ADQM

Arenadata QuickMarts

Arenadata QuickMarts (ADQM) — кластерная колоночная система управления базами данных, созданная на основе ClickHouse. С помощью ADQM можно в режиме реального времени генерировать аналитические отчеты разного плана, используя большие объемы информации, хранящиеся в витринах. По скорости работы ADQM многократно превосходит традиционные СУБД.

Версия CURRENT Язык: RU

Содержание

1. Концепции
   - Особенности ADQM
   - Архитектура ADQM
   - Шардирование
   - Типовой кластер
   - Георазнесенный кластер
   - Прокси
2. Подготовка окружения
   - Требования к оборудованию
   - Требования к сети
   - Программные требования
3. Начало работы
   - Установка
     - Online-установка
       - Установка ADCM
       - Подготовка хостов
       - Установка кластера ADQM
         - Создание кластера
         - Добавление сервисов
         - Добавление хостов в кластер
         - Добавление компонентов
         - Настройка сервисов
         - Настройка кластера
         - Установка кластера
       - Установка мониторинга
     - Offline-установка
       - Установка ADCM
       - Подготовка хостов
       - Установка кластера Enterprise Tools
         - Создание кластера
         - Добавление сервисов
         - Добавление хостов в кластер
         - Добавление компонентов
         - Установка кластера
       - Установка кластера ADQM
         - Создание кластера
         - Добавление сервисов
         - Добавление хостов в кластер
         - Добавление компонентов
         - Настройка сервисов
         - Настройка кластера
         - Импорт настроек ET
         - Установка кластера
       - Установка мониторинга
   - Подключение к ADQM
     - Web-интерфейс ClickHouse
     - Клиент командной строки ClickHouse
     - JDBC-драйвер
     - Сторонние клиентские инструменты
       - DBeaver
4. Управление доступом
   - Аутентификация
     - По паролю
     - LDAP
     - По SSL-сертификату
     - Kerberos
       - MIT Kerberos
       - MS Active Directory
         - Проблема с типом шифрования в РЕД ОС
       - FreeIPA
   - Авторизация
   - Шифрование соединений с базой данных
5. Администрирование СУБД
   - Управление кластером через ADCM
     - Кластерные действия
     - Сервисные действия
     - Конфигурирование логических кластеров
     - Rolling upgrade
     - Режим обслуживания
   - Сервисы координации
     - ZooKeeper
     - ClickHouse Keeper
   - clickhouse-copier
   - Настройка хранилищ данных
   - Системные таблицы
   - Настройки
     - Управление настройками пользователя
     - Именованные коллекции
   - Метрики мониторинга
   - Логирование
6. Работа с данными
   - Обзор объектов базы данных
     - Базы данных
     - Таблицы
       - Движки таблиц
       - Обзор таблиц
       - Обновление и удаление строк
       - Сжатие данных
       - TTL
     - Индексы
     - Словари
     - Материализованные представления
     - Проекции
     - Пользовательские функции и таблицы Executable
   - Запросы к базе данных
     - Пример работы с таблицами в clickhouse-client
     - Типы запросов
       - JOIN
       - Подзапросы
       - Комбинирование запросов
       - Общие табличные выражения (CTE)
     - Использование функций
       - Агрегатные функции
         - flameGraph
       - Оконные функции
       - Табличные функции
     - Работа с комплексными типами данных
       - JSON
       - Вложенные структуры данных
     - Полнотекстовый поиск
     - Оптимизация запросов
       - Повышение производительности запросов
       - Анализ запросов
       - Семплирующий профилировщик запросов
       - Принудительное завершение запроса
   - Кодеки шифрования
   - Машинное обучение
7. Интеграция с внешними системами
   - JDBC Bridge
   - ADH
     - HDFS
     - Hive
   - ADS
     - Kafka
   - ADPG
   - S3
   - Импорт и экспорт в файлы
8. Справочные материалы
   - Конфигурационные параметры
9. Релизы
   - Релизы ADQM
   - Известные проблемы

Особенности ADQM

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Arenadata QuickMarts (ADQM) — это СУБД для выполнения аналитических запросов в режиме реального времени (OLAP) на структурированных больших данных. ADQM может применяться в различных сферах для решения задач, требующих высокой скорости обработки постоянно поступающей информации, например:

- аналитика веб-проектов и мобильных приложений;
- мониторинг технических и бизнес-метрик;
- быстрые витрины данных;
- работа со структурированными логами и событиями;
- мониторинг и анализ данных в режиме реального времени.

ADQM разработана на базе аналитической СУБД с открытым исходным кодом ClickHouse. Ключевые особенности ADQM/ClickHouse:

- **Колоночное хранение данных** — данные каждой колонки хранятся отдельно от других колонок. Такой формат хранения позволяет считывать данные быстрее (искать значения по отдельным колонкам, а не по всей таблице сразу) и эффективно сжимать однотипные данные.
- **Физическая сортировка данных по первичному ключу** — возможность быстро получать данные для конкретных значений или диапазонов значений ключа.
- **Векторные вычисления** — за счет обработки данных по векторам (участкам колонок) достигается высокая эффективность по CPU.
- **Распараллеливание операций** как в пределах одного сервера на несколько процессорных ядер, так и в рамках распределенных вычислений на кластере за счет механизма шардирования.
- **Поддержка приближенных вычислений** на части выборки — за счет снижения числа обращений к хранилищу повышается скорость обработки данных.
- **Линейная масштабируемость** — путем добавления новых узлов можно построить кластер очень большого размера, способный хранить и обрабатывать петабайты данных.
- **Работа на жестких дисках** — возможность дополнительно снизить стоимость хранения данных по сравнению с другими колоночными СУБД, которые работают только в RAM, так как жесткие диски дешевле оперативной памяти. SSD и оперативная память тоже могут полноценно использоваться, если доступны.
- **Асинхронная multi-master репликация** — после записи на любую доступную реплику, данные распространяются на все остальные реплики в фоновом режиме. Благодаря полной идентичности данных на разных репликах система может автоматически восстанавливать данные после большинства сбоев, обеспечивая тем самым высокую отказоустойчивость.
- **Язык запросов SQL** — ADQM/ClickHouse поддерживает диалект SQL, близкий к стандарту ANSI SQL, но содержащий различные расширения: массивы и вложенные структуры данных, вероятностные структуры, возможность подключить внешнее хранилище key/value, и другие.
- Поддержка различных **движков баз данных** (database engines) и **движков таблиц** (table engines) — все движки баз данных и таблиц, которые может использовать ADQM/ClickHouse, описаны в соответствующих разделах документации ClickHouse: Database Engines и Table Engines.
- **Быстрая вставка данных** — благодаря движку таблиц MergeTree обеспечивается высокая скорость записи данных в таблицы. Блокировки при добавлении новых данных отсутствуют.
- **Интеграция с множеством внешних источников** — ADQM/ClickHouse может взаимодействовать по специальным протоколам с различными внешними системами, такими как Kafka, RabbitMQ, Hadoop (HDFS), MySQL, PostgreSQL, MongoDB и другими.

ADQM/ClickHouse также обладает некоторыми особенностями, которые могут считаться ограничениями:

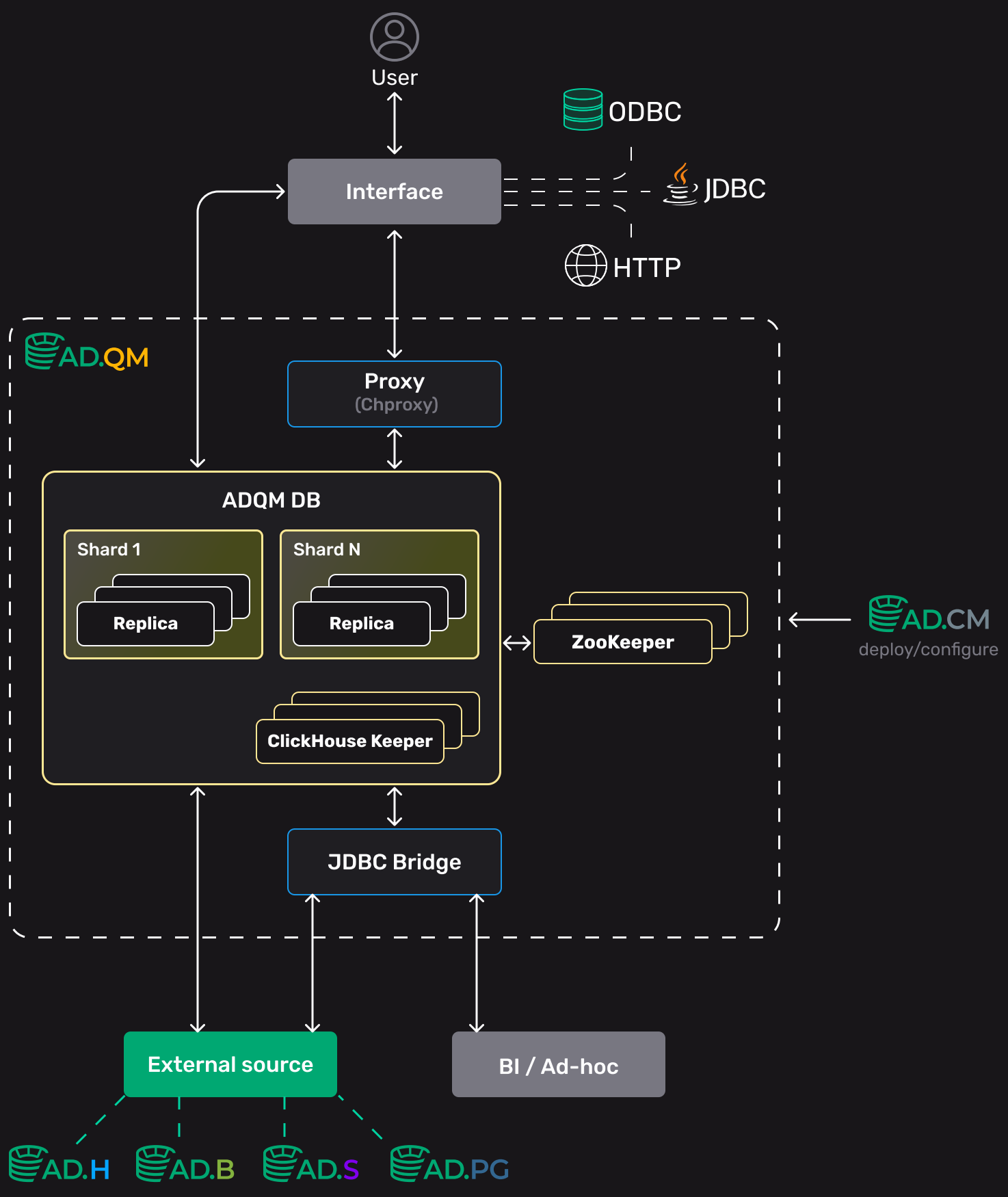
- Отсутствие полноценных транзакций — ADQM/ClickHouse является OLAP, а не OLTP-системой, и не поддерживает транзакционность записей, так как ориентирован, в первую очередь, на считывание данных.
- Изменение или удаление ранее записанных данных при большом количестве запросов происходит медленно.
- Низкая скорость точечного чтения одиночных строк по своим ключам из-за разреженного индекса.

Архитектура ADQM

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Обобщенно архитектура ADQM представлена на схеме ниже.



Архитектура ADQM

Особенности архитектуры ADQM:

- Для доступа к ADQM пользователи могут использовать драйверы JDBC и ODBC, HTTP-интерфейс, консольный клиент, а также множество "оберток" (wrappers) на Python, PHP, Node.js, Perl, Ruby, Go и многие другие. Дополнительная информация об интерфейсах для взаимодействия с базой данных ClickHouse доступна в разделе Drivers and Interfaces документации ClickHouse.
- Кластер ADQM включает следующие сервисы:
  - **ADQMDB** — колоночно-ориентированная СУБД ClickHouse. Данные могут быть расположены на разных шардах, где каждый шард — группа реплик. Репликация работает на уровне таблиц в рамках одного шарда независимо от других шардов.
  - **ZooKeeper**, **ClickHouse Keeper** — сервисы для координации репликации данных, не участвуют в процессе обработки и выполнения запросов.
  - **Chproxy** — HTTP-прокси и балансировщик нагрузки для базы данных ADQMDB/ClickHouse.

    Управление кластером ADQM можно выполнять с помощью специализированного модульного инструмента Arenadata Cluster Manager (ADCM), который позволяет быстро устанавливать, настраивать и обновлять data-сервисы через графический интерфейс.
- ADQM может подключаться к внешнему источнику данных (напрямую или через JDBC Bridge) и обращаться к его данным. Например, возможна интеграция ADQM с такими системами, как MySQL, MongoDB, Hadoop (HDFS), Apache Kafka, PostgreSQL и другими. Полный список поддерживаемых интеграций представлен в разделе Table Engines for Integrations.

  Для подключения к продуктам Arenadata — Arenadata Database (ADB), Arenadata Hadoop (ADH), Arenadata Streaming (ADS), Arenadata Postgres (ADPG) — доступна нативная интеграция в рамках единой платформы Arenadata Enterprise Data Platform (EDP).
- Для визуализации обработанных в ADQM данных и построения аналитических отчетов, могут использоваться любые BI-средства, предоставляющие доступ через JDBC/ODBC. Например, BusinessObjects, Power BI, Luxms, Visiology и другие.

Шардирование

Елена Дворкина

Содержание

Назад к содержанию

- Распределенные таблицы
  - Создание распределенной таблицы
  - Конфигурация кластера
- Запись данных на кластер
  - Запись напрямую в локальные таблицы
  - Запись в распределенную таблицу
- Чтение из распределенной таблицы
- Перешардирование

Шардирование — это принцип проектирования базы данных, при котором части одной таблицы размещаются на разных шардах. **Шард** — узел кластера, который может состоять из одной или нескольких реплик. **Реплики** — это серверы, на которых дублируются данные в рамках шарда. Запрос на чтение или запись в шард может быть отправлен на любую его реплику, выделенного мастера нет.

Шардирование обычно используется в следующих случаях:

- Увеличивается количество данных и частота запросов к базе данных.
- Система требует все больше ресурсов, но вертикальное масштабирование кластера, которое предполагает обновление аппаратного обеспечения имеющихся серверов, не может быть использовано, так как существуют физические пределы — по количеству ядер на процессор, количеству процессоров, объему памяти и т.д.

Шардирование позволяет:

- **Преодолеть технические ограничения.** Если данные не помещаются на одном сервере или текущая инфраструктура хранения данных работает на пределе возможностей оборудования, можно горизонтально масштабировать кластер, то есть добавить новые серверы к существующему стеку и распределить данные по нескольким шардам.
- **Повысить доступность.** Шардирование позволяет смягчить последствия сбоев. Если данные хранятся на одном сервере, отказ этого сервера может привести к потере доступа ко всем данным. А отказ, например, одного шарда из пяти оставляет доступными 80% данных таблицы.
- **Увеличить скорость выполнения запросов.** Запросы конкурируют с друг другом за вычислительные ресурсы серверов кластера, что может приводить к снижению скорости обработки запросов. В шардированном кластере, где запросы к одной и той же таблице могут выполняться параллельно, устраняется конкуренция за общие ресурсы, что позволяет сократить время обработки запроса.

Распределенные таблицы

Шардирование данных реализуется с помощью **распределенных таблиц** — таблиц на движке Distributed. Распределенная таблица не хранит данные. Данные хранятся в локальных таблицах, которые находятся на серверах каждого шарда. Распределенная таблица обеспечивает маршрутизацию запросов к локальным таблицам, другими словами, позволяет обрабатывать запросы распределенно на нескольких серверах.

Создание распределенной таблицы

Распределенную таблицу можно создавать где угодно, в том числе на серверах, не входящих в шарды, на которых хранятся таблицы с данными. Но стандартный способ — размещение распределенной таблицы на всех шардах, на которых размещаются таблицы с данными.

Пример запроса на создание распределенной таблицы на всех серверах кластера:

```
CREATE TABLE distributed_table ON CLUSTER cluster_name AS table_name
ENGINE = Distributed(cluster_name, database, table_name [, sharding_key][, policy_name]);
```

При использовании движка Distributed требуется передать следующие параметры:

- имя кластера в конфигурационном файле серверов;
- имя базы данных для таблицы, к которой будет обращаться распределенная таблица (имя базы данных должны быть одинаковым на всех серверах кластера);
- имя таблицы, к которой будет обращаться распределенная таблица (имя таблицы должны быть одинаковым на всех серверах кластера);
- не обязательно — ключ шардирования, на основе которого данные будут распределяться по шардам при выполнении запросов `INSERT`.
- не обязательно — имя политики для хранения временных файлов при асинхронной отправке.

Конфигурация кластера

Движок Distributed требует описание кластера в конфигурационном файле каждого сервера (*config.xml*). Кластер, заданный в конфигурационном файле — это логическая сущность, объединяющая серверы. Один сервер может участвовать в нескольких логических кластерах. Таким образом обеспечивается гибкость распределения данных между серверами.

Кластеры задаются следующим образом:

```
<remote_servers>
    <cluster_name>
        <shard>
            <weight>2</weight>
            <internal_replication>false</internal_replication>
            <replica>
                <priority>1</priority>
                <host>host_01_1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host_01_2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <weight>1</weight>
            <internal_replication>false</internal_replication>
            <replica>
                <host>host_02_1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host_02_2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
    </cluster_name>
</remote_servers>
```

В данном примере задан распределенный кластер с именем `cluster_name` состоящий из двух шардов. Каждый шард содержит две реплики. В качестве параметров для каждой реплики указываются `host` (адрес удаленного сервера) и `port` (TCP-порт для межсерверного взаимодействия, обычно `9000`).

Кластер может включать один шард (в этом случае обработку запроса называют удаленной, а не распределенной) или несколько шардов. В каждом шарде можно указать от одной до произвольного числа реплик. Число реплик для каждого шарда в составе кластера может быть разным.

Для шарда могут быть заданы следующие необязательные параметры:

- `weight` (по умолчанию, `1`) — вес шарда при записи данных. Данные будут распределяться по шардам в количестве, пропорциональном весу шардов. Например, есть два шарда — у первого вес `2`, у второго вес `1`. В этом случае доля строк, отправляемых на первый шард, будет составлять `2/3`, а на второй – `1/3`.
- `internal_replication` – определяет, как записывать данные в реплики:
  - `true` — данные записываются в первую доступную реплику. Этот вариант следует использовать, если данные записываются в реплицируемую таблицу, которая будет сама управлять репликацией данных. Данные, записанные на реплику, будут скопированы на другие реплики шарда в асинхронном режиме.
  - `false` (по умолчанию) – данные записываются на все реплики, то есть распределенная таблица занимается репликацией данных самостоятельно. Это менее надежно, чем использование реплицируемых таблиц, так как в этом случае идентичность реплик не контролируется (со временем данные на них могут начать немного различаться).

Также можно настроить алгоритм балансировки нагрузки на реплики, то есть указать предпочтения, на какую из реплик в первую очередь отправлять запрос. Для этого можно задать параметр реплики `priority` в конфигурации кластера (меньшее значение — больший приоритет реплики, по умолчанию – `1`) или использовать настройку load_balancing.

Конфигурирование кластера через ADCM

Сконфигурировать логический кластер ADQM можно в интерфейсе ADCM, используя параметры в секции ***Cluster configuration*** на странице конфигурирования сервиса ADQMDB. Для этого можно:

- Указать значение ***Replication factor*** перед установкой ADQM — на основе указанного фактора репликации все хосты ADQM будут автоматически объединены в логический кластер.
- Вручную добавить и настроить необходимые кластеры с помощью визуальных элементов параметра ***Cluster Configuration***

После установки ADQM или перезапуска сервиса ADQMDB описание кластера автоматически добавится в конфигурационный файл. Подробнее в статье Конфигурирование логических кластеров в интерфейсе ADCM.

Запись данных на кластер

Есть два способа записывать данные на кластер.

Запись напрямую в локальные таблицы

Вы можете самостоятельно определять, на какие серверы какие данные записывать, и выполнять запись непосредственно на каждый шард (то есть отправлять запросы `INSERT` напрямую в те таблицы, которые хранят данные). Это решение является наиболее гибким и оптимальным, поскольку вы можете использовать любую схему шардирования, отвечающую требованиям предметной области, и записывать данные на разные шарды полностью независимо.

Запись в распределенную таблицу

Вы можете отправлять запрос `INSERT` в распределенную таблицу. В этом случае таблица будет сама распределять вставляемые данные по серверам. Для этого необходимо задать **ключ шардирования**. Если шард всего один, то запись работает и без указания ключа шардирования, так как в этом случае он не имеет смысла.

Ключ шардирования может быть задан как произвольное выражение, возвращающее целое число. Например, в качестве ключа шардирования можно использовать:

- столбец таблицы `UserID` – для распределения данных по идентификатору пользователя (данные одного пользователя будут расположены на одном шарде);
- функцию toDayOfWeek — для распределения данных по шардам в зависимости от дня недели определенной даты (например, если в таблице есть поле `saleDate`, содержащее дату продажи, в кластер содержит 7 шардов);
- выражение `rand()` – для случайного распределения данных.

Для выбора на какой шард записывается строка данных, используется остаток от деления ключа шардирования на суммарный вес шардов. Строка данных отправляется на шард, если остаток от деления входит в интервал от `prev_weights` до `prev_weights + weight`, где `prev_weights` - сумма весов шардов с меньшим номером, а `weight` — вес этого шарда. Например, есть 2 шарда – у одного вес `2`, у другого вес `1`. Сумма весов всех шардов `2 + 1 = 3`. В этом случае возможные остатки от деления ключа шардирования на суммарный вес шардов — `0`, `1` и `2`. Данные будут записываться на первый шард, если остаток `0` или `1` (диапазон `[0, 2)`), и на второй шард – если остаток `2` (диапазон `[2, 3)`).

Простой остаток от деления является довольно ограниченным решением для шардирования и подходит не для всех случаев. Он подходит для среднего и большого объема данных (десятки серверов), но не для очень больших объемов данных (сотни серверов и больше). В последнем случае лучше использовать схему шардирования, учитывающую требования предметной области, и не использовать возможность записи в распределенные таблицы.

Чтение из распределенной таблицы

В отличие от запросов `INSERT`, запросы `SELECT` отправляются на все шарды кластера, вне зависимости от того, каким образом данные распределены по шардам (это поведение можно поменять с помощью настройки optimize_skip_unused_shards). При чтении для каждого из шардов выбирается одна из доступных реплик. Шарды обрабатывают запрос на чтение (максимум обработки выполняется на удаленных серверах, чтобы передавать меньше данных по сети) и отправляют частично агрегированные результаты в распределенную таблицу, которая объединит все полученные данные и отправит полный результат пользователю.

Перешардирование

Встроенной возможности автоматического перешардирования в ADQM нет. Но для перераспределения данных можно использовать функциональность clickhouse-copier (предоставляется пакетом adqm-clickhouse-copier в составе сервиса ADQMDB), которая позволяет копировать данные из таблиц одного кластера (source cluster) в таблицы другого кластера (destination cluster). Для этого необходимо:

1. Создать файл конфигурации заданий на копирование. В этом файле описать:
   - кластер с исходными данными и кластер с данными для перешардирования (в секции `remote_servers`);
   - задачи на шардирование (в секции `tables`);
   - новый ключ шардирования (в секции `sharding_key`).
2. Создать файл конфигурации с параметрами соединения с ZooKeeper.
3. Создать задачу в ZooKeeper.
4. Запустить clickhouse-copier для копирования данных.
5. Создать новую распределенную таблицу, переключиться со старого кластера на новый.

Для получения более подробной информации обратитесь к статье Примеры использования clickhouse-copier.

Типовой кластер

Елена Дворядкина

Содержание

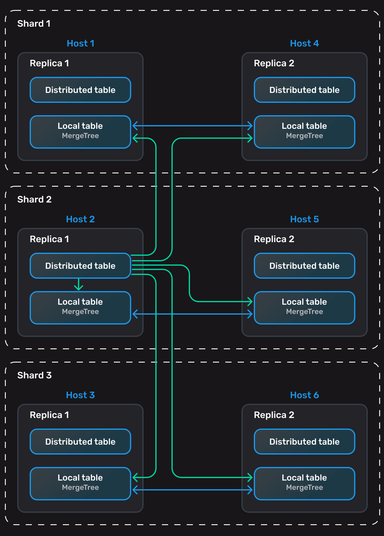
Назад к содержанию

Создание реплицируемых таблиц

Создание распределенных таблиц

Кластер ADQM не имеет мастер-ноды и единой точки входа. Запросы могут отправляться к любому из хостов в кластере.

Рассмотрим типовой кластер ADQM — три шарда, каждый состоит из двух реплик (иными словами, распределенный кластер из 3 узлов с фактором репликации 2). Шарды — это серверы или группы серверов, на которых размещаются разные части одной базы данных. **Реплики** — дублирующие серверы в составе шарда, которые содержат одинаковые данные.



Пример типового кластера ADQM

Локальные таблицы — это реплицируемые таблицы, которые отвечают за хранение данных. Распределенные таблицы не хранят данные, они позволяют сделать запрос на несколько локальных таблиц, распределенных на хостах, которые объединены в виртуальный кластер.

В настройках каждого сервера (*config.xml*) должны присутствовать следующие секции:

- `remote_servers` – кластеры, которые используются для создания распределенных таблиц и выполнения распределенных запросов;
- `macros` – макросы для автоматической подстановки значений, соответствующих хосту, при создании реплицируемых таблиц.

Конфигурация `remote_servers` для представленного кластера:

```
<remote_servers>
  <default_cluster>
        <shard>
            <replica>
                <host>host_1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host_4</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <replica>
                <host>host_2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host_5</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <replica>
                <host>host_3</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host_6</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
  </default_cluster>
</remote_servers>
```

Здесь задан распределенный кластер с именем `default_cluster`, состоящий из трех шардов, каждый из которых содержит две реплики. В качестве параметров для каждого сервера указываются `host` (адрес удаленного сервера) и `port` (TCP-порт для межсерверного взаимодействия, обычно `9000`).

Настройка `macros` содержит идентификаторы шарда и реплики для каждого сервера. Например, макросы для `host-1`:

```
<macros>
    <replica>1</replica>
    <shard>1</shard>
</macros>
```

ПРИМЕЧАНИЕ

Чтобы объединить хосты ADQM в кластер, используйте интерфейс ADCM — подробнее в статье Конфигурирование логических кластеров в интерфейсе ADCM.

Создание реплицируемых таблиц

Пример создания реплицируемой таблицы:

```
CREATE TABLE test_local ON CLUSTER default_cluster
(
    id Int32,
    value_string String
)
ENGINE = ReplicatedMergeTree('/clickhouse/tables/{shard}/test_local', '{replica}')
ORDER BY id;
```

Для создания реплицируемых таблиц используется движок ReplicatedMergeTree. Метаинформация, относящаяся к процессу репликации, хранится в ZooKeeper или ClickHouse Keeper. Соответственно, ReplicatedMergeTree имеет два обязательных параметра для формирования отдельного каталога в ZooKeeper/ClickHouse Keeper для каждой реплицируемой таблицы:

- путь к таблице ZooKeeper/ClickHouse Keeper;
- имя реплики в ZooKeeper/ClickHouse Keeper (идентифицирует разные реплики одной и той же таблицы).

В данном примере для создания реплицируемых таблиц используется распределенный DDL-запрос (`ON CLUSTER`) — запрос, который можно выполнить один раз на одном сервере, при этом необходимые таблицы будут созданы на всех хостах кластера. Идентификатор шарда и имя реплики, указанные как переменные `{shard}` и `{replica}` в параметрах ReplicatedMergeTree, заменяются на определенные значения из секции `macros` конфигурации каждого сервера. Таким образом для каждого экземпляра реплицируемой таблицы будет задан уникальный путь в ZooKeeper.

Если не использовать выражение `ON CLUSTER`, запрос на создание реплицируемой таблицы необходимо выполнить на каждом сервере отдельно. В этом случае можно не использовать макросы в параметрах, а явно указать соответствующие значения для каждого сервера при выполнении запроса. Однако при работе с большими кластерами рекомендуется использовать макросы, чтобы сократить вероятность ошибки.

Создание распределенных таблиц

Для создания распределенной таблицы используется движок Distributed, например:

```
CREATE TABLE test_distr ON CLUSTER default_cluster AS default.test_local
ENGINE = Distributed(default_cluster, default, test_local, rand());
```

В данном примере в движок Distributed передаются следующие параметры:

- кластер, на котором будет запущен запрос (имя кластера в `remote_servers` конфигурационного файла сервера);
- база данных для реплицируемой таблицы, к которой будет обращаться распределенная таблица;
- реплицируемая таблица, к которой будет обращаться распределенная таблица;
- ключ шардирования для вставки данных в распределенную таблицу (выражение `rand()` используется для случайного распределения данных по шардам).

Геораспределенный кластер

Содержание

Stretched-кластер
- Кластер с одним логическим кластером
- Создание распределенных таблиц
Stretched-кластер с локальными чтениями
- Конфигурация логических кластеров
- Создание распределенных таблиц
Stretched-кластер с локальной записью
- Конфигурация логических кластеров
- Создание распределенных таблиц
Асинхронный кластер
- Конфигурация логических кластеров
- Создание распределенных таблиц
Кластер с локальными чтениями без собственной перепликации
- Конфигурация логических кластеров
- Создание распределенных таблиц

Геораспределенный кластер — это кластер, размещенный в трех и более центрах обработки данных для достижения максимальной доступности. Такие решения позволяют обеспечить непрерывную работу системы даже при полном отказе одного из центров обработки данных.

Для построения геораспределенных кластеров ClickHouse® используется [репликация](https://clickhouse.com/docs/ru/engine-reference/mergetree-family/replication) на уровне движков семейства [MergeTree](https://clickhouse.com/docs/ru/engine-reference/mergetree-family/mergetree). Для координации процессов репликации используется [ClickHouse Keeper](https://clickhouse.com/docs/ru/operations/clickhouse-keeper) или [ZooKeeper](https://zookeeper.apache.org/).

Геораспределенные кластеры могут быть построены с использованием различных топологий. Ниже мы рассмотрим несколько вариантов, которые можно использовать в зависимости от ваших требований к надежности, производительности и доступности.

Stretched-кластер

Особенности топологии:

- Кластер состоит из трех центров обработки данных, в каждом из них находятся все данные. Такая топология позволяет выдержать отказ двух центров обработки данных.
- Кворум ClickHouse Keeper или ZooKeeper также распределен по трем центрам обработки данных.

Stretched-кластер

Конфигурация логических кластеров

В данном случае создается один кластер `cluster_1S_3R` с одним шардом (`cluster_1s_replicated`) и тремя репликами, по одной реплике в каждом центре обработки данных. Для этого в секции `remote_servers` добавляется один кластер `cluster_1S_3R`, содержащий одну группу `shard` с тремя репликами.

config.xml


```
remote_servers:
    cluster_1S_3R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_2S_2R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2S_1R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
```

Создание распределенных таблиц

Лучше создавать кластер независимо от количества реплик. Поэтому используйте имя кластера `cluster_1S_3R`, а не имя `cluster_1s_replicated`.

Распределенные таблицы для этого кластера можно создать следующим образом:

- DDL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

- SQL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

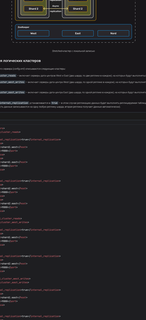
Для этого кластера распределенные таблицы можно создать следующим образом:

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Stretched-кластер с локальной записью

Особенности топологии:

- Кластер состоит из трех центров обработки данных, в каждом из них находятся все данные. Такая топология позволяет выдержать отказ двух центров обработки данных.
- Кворум ClickHouse Keeper или ZooKeeper также распределен по трем центрам обработки данных.



Stretched-кластер с локальной записью

Конфигурация логических кластеров

В данном случае создается один кластер `cluster_1S_3R` с одним шардом (`cluster_1s_replicated`) и тремя репликами, по одной реплике в каждом центре обработки данных. Для этого в секции `remote_servers` добавляется один кластер `cluster_1S_3R`, содержащий одну группу `shard` с тремя репликами.

config.xml


```
remote_servers:
    cluster_1S_3R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_2S_2R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2S_1R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
```

Создание распределенных таблиц

Лучше создавать кластер независимо от количества реплик. Поэтому используйте имя кластера `cluster_1S_3R`, а не имя `cluster_1s_replicated`.

Распределенные таблицы для этого кластера можно создать следующим образом:

- DDL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

- SQL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

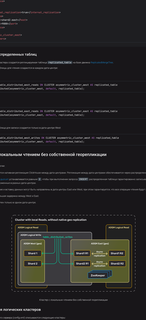
Для этого кластера распределенные таблицы можно создать следующим образом:

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Асинхронный кластер

Особенности топологии:

- Кластер состоит из трех центров обработки данных, но в DC3 — только 1 хост.
- Кворум сдан на клиентском ClickHouse® в DC1 и DC2. Если DC3 недоступен, то кворум сдан на клиентском ClickHouse® в DC1 и DC2. Если DC1 недоступен, то кворум сдан на клиентском ClickHouse® в DC2 и DC3. Если DC2 недоступен, то кворум сдан на клиентском ClickHouse® в DC1 и DC3.
- Данные записываются в ClickHouse® в DC1 и DC2 синхронно, а в DC3 — асинхронно. Если DC1 недоступен, то данные записываются в ClickHouse® в DC2 асинхронно, а в DC3 — асинхронно. Если DC2 недоступен, то данные записываются в ClickHouse® в DC1 синхронно, а в DC3 — асинхронно.



Асинхронный кластер

Конфигурация логических кластеров

В данном случае создается один кластер `cluster_1S_3R` с одним шардом (`cluster_1s_replicated`) и тремя репликами, по одной реплике в каждом центре обработки данных. Для этого в секции `remote_servers` добавляется один кластер `cluster_1S_3R`, содержащий одну группу `shard` с тремя репликами.

config.xml


```
remote_servers:
    cluster_1S_3R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_2S_2R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2S_1R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
```

Создание распределенных таблиц

Лучше создавать кластер независимо от количества реплик. Поэтому используйте имя кластера `cluster_1S_3R`, а не имя `cluster_1s_replicated`.

Распределенные таблицы для этого кластера можно создать следующим образом:

- DDL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

- SQL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Для этого кластера распределенные таблицы можно создать следующим образом:

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Кластер с локальными чтениями без собственной перепликации

Особенности топологии:

- Эта геораспределенная топология похожа на топологию [Stretched-кластер](#stretched-кластер), но без собственной перепликации.
- Поскольку [ZooKeeper](https://zookeeper.apache.org/) развернут в трех DC, надо чтобы количество `ZooKeeper` было нечетным и хватало для кворума в случае отказа одного DC.
- Для кворума ClickHouse Keeper или ZooKeeper также распределен по трем центрам обработки данных.

Кластер с локальными чтениями без собственной перепликации

Конфигурация логических кластеров

В данном случае создается один кластер `cluster_1S_3R` с одним шардом (`cluster_1s_replicated`) и тремя репликами, по одной реплике в каждом центре обработки данных. Для этого в секции `remote_servers` добавляется один кластер `cluster_1S_3R`, содержащий одну группу `shard` с тремя репликами.

config.xml


```
remote_servers:
    cluster_1S_3R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_2S_2R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2s_replicated:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-4
                port: 9000
    cluster_2S_1R:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_2s_1r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_2r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
    cluster_1s_3r_async_send_async:
        secret: replicated_secret
        shard:
            internal_replication: true
            replica:
                host: clickhouse-1
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-2
                port: 9000
            replica:
                host: clickhouse-3
                port: 9000
```

Создание распределенных таблиц

Лучше создавать кластер независимо от количества реплик. Поэтому используйте имя кластера `cluster_1S_3R`, а не имя `cluster_1s_replicated`.

Распределенные таблицы для этого кластера можно создать следующим образом:

- DDL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

- SQL

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Чтобы создать распределенную таблицу для теневого региона для чтения, достаточно создать распределенную таблицу на любом кластере:

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_1S_3R ON CLUSTER cluster_1S_3R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_1S_3R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Распределенные таблицы для остальных кластеров из примера: shard_2x1, shard_2x2, shard_1x2, shard_1x3:

```
CREATE TABLE table_distributed_cluster_2S_1R ON CLUSTER cluster_2S_1R (column_name_1 String, column_name_2 Int32)
ENGINE = Distributed(cluster_2S_1R, table_replicated, table_replicated, rand());
```

Проксирование

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Установка Chproxy

Конфигурация Chproxy через ADCM

Для балансировки нагрузки и распределения доступа к базе данных ADQM можно использовать Chproxy — HTTP-прокси, который может обеспечить:

- равномерное распределение запросов между всеми узлами кластера ADQM (предполагается, что все узлы в кластере равноценны);
- проверку работоспособности узлов кластера и предотвращение отправки запросов на недоступные узлы;
- ограничение доступа по HTTP списком разрешенных IP-адресов/IP-масок;
- безопасную авторизацию пользователей — Chproxy может сопоставлять пользователей, отправляющих запросы, с пользователями кластера ADQM, не раскрывая реальные имена пользователей и пароли, используемые в ADQM.

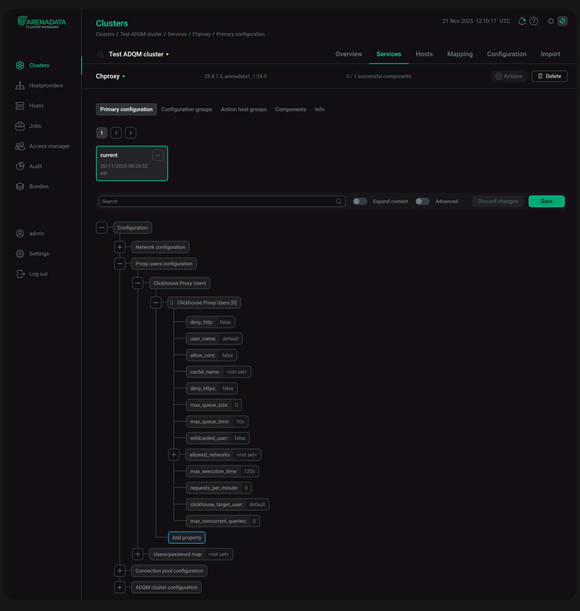
Установка Chproxy

Chproxy входит в список сервисов ADQM версии Enterprise (начиная с версии 2.3.7.28.1.b) и может быть установлен в кластер ADQM через интерфейс ADCM, как другие сервисы. Для этого необходимо:

1. обавить сервис Chproxy в кластe
2. обавить компонент сервиса на один или несколько хостов кластер
3. астроить серви
4. становить сервис в кластe

Конфигурация Chproxy через ADCM

Конфигурационные параметры сервиса Chproxy могут быть настроены в соответствующем окне интерфейса ADCM. Статья астройка сервисо содержит подробные инструкции как перейти к окну конфигурации сервиса.



Конфигурация сервиса Chproxy

Для сервиса Chproxy доступны следующие параметры:

- *Network configuration*:
  - *Enable HTTP* — прослушивание HTTP-запросов (по умолчанию включено);
  - *HTTP listen port* — порт, на котором сервер слушает HTTP-запросы (по умолчанию `9090`);
  - *HTTP allowed networks* — список сетей, из которых разрешен доступ по HTTP (можно указать IP-адрес или маску подсети, по умолчанию добавлено значение `127.0.0.1`);
  - *Enable HTTPS* — прослушивание HTTPS-запросов (по умолчанию выключено);
  - *HTTPS listen port* — порт, на котором сервер слушает HTTPS-запросы (по умолчанию `8543`);
  - *HTTPS allowed networks* — список сетей, из которых разрешен доступ по HTTPS (можно указать IP-адрес или маску подсети, по умолчанию добавлено значение `127.0.0.1`);
  - *Certificate file* — путь к файлу серверного SSL-сертификата;
  - *Private key file* — путь к файлу закрытого ключа серверного SSL-сертификата.
- *Proxy users configuration*:
  - *Clickhouse Proxy Users* — конфигурации пользователей, запросы которых будут проксироваться в ADQM. С помощью параметров в этой секции для каждого пользователя можно настроить ограничение доступа по списку IP-адресов или масок подсетей, запретить или разрешить подключения по HTTP и HTTPS, включить кеширование ответов, установить ограничение продолжительности и частоты запросов, а также количества одновременно выполняемых запросов.

    Для сопоставления нескольких различных входящих пользователей с одним пользователем ADQM можно создать конфигурацию wildcarded-пользователя. Для этого необходимо включить опцию *wildcarded_user*, в качестве значения параметра *user_name* указать шаблон имени пользователя Chproxy вида `<prefix>*` или `*<suffix>` и в поле *clickhouse_target_user* указать пользователя ADQM. Например, если `user_name = dba_*` и `clickhouse_target_user = db_admin` (при этом `db_admin` — уществующий пользователь ADQ), то любой пользователь с именем, соответствующим этому шаблону (например, `dba_johh` и `dba_mary`), будет авторизован в ADQM как `db_admin`.
  - *Users/password map* — пароли пользователей *Clickhouse Proxy Users*.
- *Connection pool configuration*:
  - *Max idle connections* — максимальное количество неиспользуемых соединений в пуле;
  - *Max idle connections per host* — максимальное количество неиспользуемых соединений на хост.
- *ADQM cluster configuration*:
  - *Interval* — интервал проверки всех узлов кластера на доступность (по умолчанию `5s`);
  - *Timeout* — время ожидания ответа от узлов кластера (по умолчанию `5s`).

Эти параметры используются для проверки работоспособности узлов кластера. Запрос на проверку работоспособности отправляется компонентами сервиса Chproxy всем узлам кластера ADQM с периодичностью, которую определяет параметр *Interval*. Если на такой запрос не получен ответ от какого-то узла кластера в течение времени, заданного параметром *Timeout*, Chproxy прекратит отправку запросов на этот узел.

Требования к оборудованию

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

ClickHouse-сервер
Zookeeper-сервер
Arenadata Enterprise Tools
Arenadata Monitoring
ADQM Control

ВАЖНО

Системные требования, приведенные ниже, являются **минимальными**. Целевой сайзинг необходимо рассчитывать исходя из требований вашей организации.

ClickHouse-сервер

Минимальные аппаратные требования к ClickHouse-серверам для установки кластера ADQM следующие:

- Физический сервер.
- Хранение: отформатированное в *ext4* устройство, примонтированное к файловой системе.
- CPU: от 8 ядер.
- RAM: от 64 ГБ.
- Сеть: сервера должны быть доступны по портам 9000, 8123, 9009 внутри кластера.

Для быстрых витрин (quick marts) подходит массив из SSD-дисков. Для хранения больших таблиц фактов (big tables with facts) предпочтителен RAID 10 из HDD. Рекомендуется использовать программный RAID в Linux (mdadm). Не рекомендуется использовать LVM. При создании RAID 10 необходимо выбрать far-расположение.

На каждом ClickHouse-сервере внутри кластера схема устройства, диски и точка монтирования должны быть одинаковыми.

Примеры требований к ClickHouse-серверам в зависимости от профиля нагрузки кластера ADQM показаны ниже.

Proof of concept

Количество узлов	Хранение	CPU	RAM	Сеть
1-4	1 x 500 ГБ HDD для ОС 4 x 1.2 ТБ SAS HDD RAID 10 для данных	8 ядер	96 ГБ	1 x 10 Гбит/с

Quick marts

Количество узлов	Хранение	CPU	RAM	Сеть
4	2 x 500 ГБ SSD RAID 1 для ОС 12 x 1 ТБ SAS12G SSD MixedUse RAID 10 (PCIe Gen3 x8) для данных	24 ядра (2 x 12)	256 ГБ (8 x 32)	4 x 25 Гбит/с (2 адаптера PCIe Gen4 x4)

Big tables with facts

Количество узлов	Хранение	CPU	RAM	Сеть
4	2 x 500 ГБ SSD RAID 1 для ОС 12 x 1.8 ТБ SAS10K HDD RAID 10 для данных	24 ядра	256 ГБ	2 x 25 Гбит/с (2 адаптера PCIe Gen3 x4)

Zookeeper-сервер

Минимальные аппаратные требования к серверам с Zookeeper кластера ADQM следующие:

- Физический или виртуальный сервер. Для пилотных инсталляций можно использовать те же сервера, что и для ClickHouse. При больших инсталляциях – минимум три железных сервера.
- Хранение: от 100 ГБ, для больших кластеров предпочтительны быстрый SSD-диск или RAID 1.
- CPU: от 4 ядер.
- RAM: от 4 ГБ.

В таблице ниже представлен пример конфигурации Zookeeper-сервера.

Количество узлов	Хранение	CPU	RAM	Сеть
3 и более	2 x 500 ГБ SSD RAID 1 для ОС 2 x 2.4 ТБ SSD RAID 1 для данных	4 ядра (P-cores)	8 ГБ	2 x 10 Гбит/с

ВАЖНО

Для обеспечения HA (High Availability) необходимо, чтобы количество экземпляров Zookeeper-серверов было нечетным.

Arenadata Enterprise Tools

Если вместе с вашим продуктом вы используете ET, примите во внимание следующие рекомендации:

- Виртуальный сервер.
- CPU: от 4 ядер.
- RAM: от 8 ГБ.
- Диск: от 50 ГБ.

Arenadata Monitoring

Если вместе с вашим продуктом вы используете ADM, примите во внимание следующие рекомендации:

- Виртуальный сервер.
- CPU: от 8 ядер.
- RAM: от 16 ГБ.
- Диск: от 10 ГБ на каждый отслеживаемый хост.

ADQM Control

Если вместе с вашим продуктом вы используете ADQM Control, примите во внимание следующие требования к хостам для установки компонентов ADQM Control:

- Backend:
  - CPU: от 4 ядер.
  - RAM: от 8 ГБ.
  - Диск: SSD от 50 ГБ.
- Хранилище данных (PostgreSQL):
  - CPU: от 4 ядер.
  - RAM: от 8 ГБ.
  - Диск: SSD от 50 ГБ в зависимости от нагрузки ADQMDB.

ПРИМЕЧАНИЕ

Поддерживается работа ADQM Control с кластерами ADQM версии не старше одного года.

Требования к сети

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

- Требуется одна или несколько выделенных и обособленных одноранговых Interconnect-сетей под цели внутренней коммуникации кластера.
- К Interconnect-сетям должны быть подключены все серверы кластера.
- Все серверы должны иметь полные доменные имена (FQDN) и возможность обмениваться данными друг с другом на заданных скоростях.
- Должен быть известен IP-адрес каждого сервера.
- Должна быть обеспечена доступность Ping любого из серверов (ICMP).
- В случае инсталляции ADQM с доступом в Интернет требуется доступ к развернутому на выделенном сервере Arenadata Cluster Manager. Установка Arenadata Cluster Manager описана в статье Установка ADCM.
- В случае инсталляции ADQM без доступа в Интернет (offline) требуется доступ к развернутому на выделенном сервере Arenadata Enterprise Tools. Установка Enterprise Tools описана в разделе Установка кластера Enterprise Tools.
- На серверах, используемых для установки кластера, должны быть открыты порты, приведенные ниже.

ПРИМЕЧАНИЕ

Каждый порт относится к серверу, на который устанавливается конкретный сервис.

ADQM

Сервис	Порт	Назначение
Общие	22	Порт для подключения к SSH-провайдеру
	2015	TCP-порт для отправки метрик в кластер мониторинга ADM (depricated)
	2016	UDP-порт для отправки метрик в кластер мониторинга ADM (depricated)
ClickHouse	8123	HTTP-порт для клиентских или прокси-соединений
	8443	Порт для защищенных клиентских соединений через интерфейс HTTPS (см. Шифрование соединений с базой данных)
	9000	Порт для клиентских соединений по протоколу Native (TCP). Этот порт также используется для межсерверной коммуникации при выполнении распределенных запросов
	9440	TCP-порт для SSL-защищенных соединений с клиентами и межсерверной коммуникации при выполнении распределенных запросов
	9009	Порт для обмена данными между репликами
	9100	Порт для клиентских соединений через интерфейс gRPC
	9019	Порт JDBC Bridge
	9363	Порт доступа к метрикам ClickHouse в формате Prometheus
ZooKeeper	2181	Порт доступа к сервису
	2888 3888	Порты межсерверного взаимодействия для компонентов кворума
	2281	Порт для защищенных клиентских соединений
	9020	Порт доступа к метрикам ZooKeeper в формате Prometheus
ClickHouse Keeper	2129	TCP-порт для клиентских подключений
	9444	Рекомендуемый порт для соединений RAFT (также используется для безопасного обмена данными, если включена настройка `<secure>1</secure>`)
	9281	Рекомендуемый порт для SSL-защищенного взаимодействия
	9010	Порт доступа к метрикам ClickHouse Keeper в формате Prometheus
Monitoring	11210	Порт доступа к web-интерфейсу Grafana
	11203	Порт доступа к системным метрикам хоста ADQM в формате Prometheus
Chproxy	9090	HTTP-порт для подключения клиентов
	8543	HTTPS-порт для подключения клиентов

Monitoring

Порт	Назначение
3000	HTTP-порт доступа к web-интерфейсу Grafana. Значение по умолчанию может быть изменено при установке кластера мониторинга на странице конфигурации сервиса Grafana в разделе ***ip_and_ports***
80	TCP-порт доступа к web-интерфейсу Graphite. Значение по умолчанию может быть изменено при установке кластера мониторинга на странице конфигурации сервиса Graphite в разделе ***ip_and_ports***

Enterprise Tools

Порт	Назначение
443	TCP-порт, используемый Arenadata Enterprise Tools (служба реестра Docker)
81	TCP-порт Arenadata Enterprise Tools (доступ к репозиториям в случае offline-установки)

ADCM

Порт	Назначение
8000	TCP-порт для отправки статусов компонентов кластера в ADCM

Программные требования

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Операционная система

Необходимая информация для установки кластера

Особенности установки ADQM

Операционная система

1. ADQM поддерживает только архитектуру x86_64 и следующие операционные системы:
   - Centos 7
   - RHEL 7
   - Alt Linux 8.4 SP (начиная с версии ADQM 22.3.2.2.1.b1), 10.2 (начиная с версии ADQM 25.3.2.39.1.b1)
   - Astra Linux SE 1.7 Орел с Axiom JDK (для Enterprise-версии ADQM, начиная с 22.8.12.45.1.b1), 1.7.6 Воронеж (начиная с версии ADQM 25.3.2.39.1.b1)
   - РЕД ОС 7.3 Сертифицированная редакция (для Enterprise-версии ADQM, начиная с 23.3.2.37.1.b1)
   - Ubuntu 22.04 (начиная с версии ADQM 24.3.2.23.2.b1)
2. Необходимо подготовить все зависимые репозитории дополнительно к выбранной операционной системе.
3. Со всех машин в кластере должен быть доступ к официальным репозиториям (или созданы локальные зеркала):
   - CentOS Extras
   - CentOS Updates
   - CentOS Base
4. В случае инсталяции ADQM с доступом в Интернет машины должны иметь доступ к репозиториям Arenadata, перечисленным на вкладке Configuration в меню кластера ADQM web-интерфейса ADCM. Для offline-установки ADQM необходим доступ к хосту, на котором развернут кластер Enterprise Tools.

Необходимая информация для установки кластера

Необходимая информация и условия для установки кластера ADQM:

- IP-адреса и hostnames всех серверов в кластере, сопоставленные с их ролями.
- Доступ к пользователю `root` или любому пользователю с правами `sudo` на каждом сервере внутри кластера.
- Правильно работающий DNS. Все hostname и FQDN должны одинаково резолвиться на всех серверах внутри кластера.

Особенности установки ADQM

1. В процессе установки модифицируются файлы, которые не должны контролироваться системой управления конфигурацией (при ее наличии):
   - системный файл */etc/hosts*;
   - системный файл */etc/selinux/config*;
   - системный файл */etc/sysctl.conf*.
2. В процессе установки создаются файлы в */usr/lib/systemd/system/*, которые не должны контролироваться системой управления конфигурацией (при ее наличии).
3. Сервисы, устанавливаемые в кластере, не должны контролироваться системой управления конфигурацией (при ее наличии).

Установка

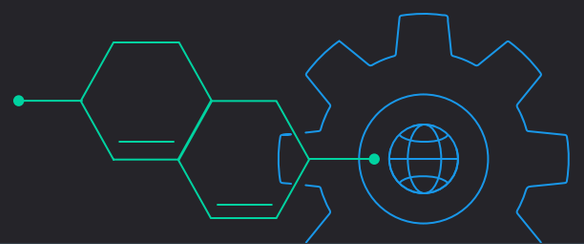
Назад к содержанию

Этот раздел содержит описание установки кластера Arenadata QuickMarts (ADQM). Для установки рекомендуется использовать Arenadata Cluster Manager (ADCM) — отдельный продукт Arenadata, предназначенный для простого, удобного и быстрого развертывания и дальнейшей эксплуатации программного обеспечения.

Возможны два способа установки ADQM через ADCM.

Online-установка

на хостах с доступом к Интернету



Offline-установка

на хостах без доступа к Интернету

Online-установка

Назад к содержанию

Этот раздел посвящен **online**-установке ADQM. Данный способ установки подходит для хостов с доступом к Интернету.

Процесс online-установки через ADCM включает следующие шаги.

Шаг 1.

Установка ADCM

Шаг 2.

Подготовка хостов

Шаг 3.

Установка кластера ADQM

Шаг 4.

Установка мониторинга

Шаг 5.

Установка ADQM Control

Установка ASCM

Содержание

Часть 1. Предварительные требования
Требования к аппаратному обеспечению
Требования к программному обеспечению
Установка Docker
Установка Docker Compose
Настройка доступа к Docker без прав root
Часть 2. Установка ASCM
Установка ASCM
Настройка переменных окружения
Часть 3. Запуск и остановка ASCM
Запуск ASCM
Остановка ASCM
Перезапуск ASCM
Часть 4. Проверка установки
Проверка статуса Docker-контейнеров
Проверка доступности портов ASCM
Часть 5. Обновление ASCM

Версия документации ASCM: **2025.1.0** | Дата: **2025-04-15** | Статус: **Актуальная версия**

Данная документация предназначена для установки и настройки ASCM (Application Stack Control Manager).

Часть 1. Предварительные требования

Требования к аппаратному обеспечению

Минимальные и рекомендуемые требования к аппаратному обеспечению:

- Архитектура: x86_64
- CPU: 4 ядра
- RAM: 8 ГБ
- Диск: 50 ГБ
- Архитектура: x86_64
- CPU: 8 ядер
- RAM: 16 ГБ
- Диск: 100 ГБ SSD

Требования к программному обеспечению

Поддерживаемые операционные системы:

- Ubuntu 20.04 LTS
- Ubuntu 22.04 LTS
- CentOS 7 (только для старых установок)
- RHEL 8.x
- Rocky Linux 8.x / 9.x

Установка Docker

Установка Docker выполняется с помощью официального скрипта установки. Скрипт автоматически определяет дистрибутив и устанавливает последнюю стабильную версию Docker Engine.

```
curl -fsSL https://get.docker.com -o get-docker.sh
sudo sh get-docker.sh
```

Добавление текущего пользователя в группу docker позволяет запускать команды Docker без sudo. Изменение вступит в силу после повторного входа в систему.

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Проверка установки Docker:

```
docker --version
sudo systemctl status docker
```

Установка Docker Compose

Docker Compose v2 устанавливается как плагин Docker. Проверка версии:

```
docker compose version
```

Docker Compose v2.24.5, build 2.24.5-0ubuntu1~22.04.1

Настройка доступа к Docker без прав root

Настройка доступа к Docker без прав root

Настройка доступа к Docker без прав root

Подготовка хостов

Назад к содержанию

Перед установкой нового кластера необходимо добавить информацию о его будущих хостах в ADCM. Это задача **хостпровайдеров** — специальных плагинов, отвечающих за взаимодействие между хостами и ADCM.

ADCM поддерживает несколько типов хостпровайдеров. Для получения подробной информации о том, как их настроить и использовать для создания хостов, обратитесь к документации:

- SSH
- Yandex Cloud
- VCloud (VMware)
- Cloud.ru Advanced
- CROC Cloud
- ADQM Cloud Bundle

ВНИМАНИЕ

Если в ADQM планируется использовать аутентификацию Kerberos, при создании хостов ADQM необходимо заполнять их полные доменные имена (FQDN).

Создание кластера

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Шаг 1. Загрузка бандла

Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM

Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

В ADCM **кластер** означает набор сервисов, запущенных на группе хостов.

Дистрибутивы кластеров для ADCM поставляются в виде бандлов. В общем случае бандл представляет обычный архив, описывающий логику развертывания кластера.

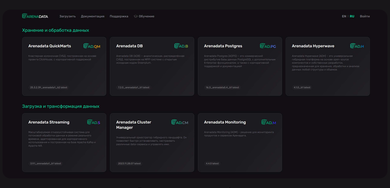
Шаги для добавления нового кластера приведены ниже.

ПРИМЕЧАНИЕ

При использовании Enterprise-версии продукта следует пропустить шаг 1, получить бандл у команды поддержки Arenadata и перейти к шагу 2.

Шаг 1. Загрузка бандла

1. Перейдите на сайт https://network.arenadata.io/ и выберите продукт ***Arenadata QuickMarts***.



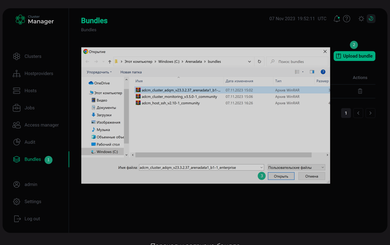
Переход к загрузке дистрибутивов

2. На следующей странице загрузите бандл для нужной версии ADQM.

Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM

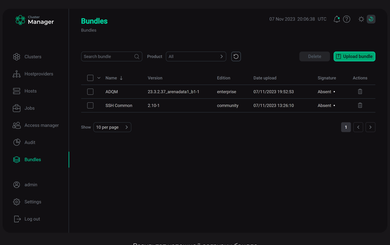
Чтобы загрузить бандл в ADCM:

1. Выберите пункт ***Bundles*** в левом навигационном меню и нажмите ***Upload bundle***.
2. Выберите бандл в открывшемся диалоговом окне.



Переход к загрузке бандла

3. После успешной загрузки бандл отображается на странице ***Bundles***.



Результат успешной загрузки бандла

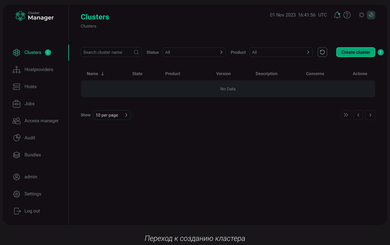
Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

ВАЖНО

На этапе создания кластера через web-интерфейс ADCM генерируется только сам кластер. Это означает добавление записи о кластере в ADCM — сервисы на этом шаге еще не устанавливаются.

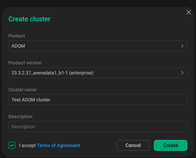
Для создания кластера необходимо выполнить шаги:

1. Выберите пункт ***Clusters*** в левом навигационном меню и нажмите ***Create cluster***.



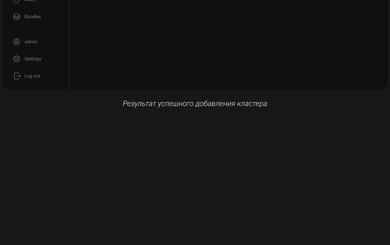
Переход к созданию кластера

2. В открывшемся окне требуется описать новый кластер:
   - Выберите загруженный бандл в поле ***Product***.
   - Выберите версию бандла в поле ***Product version***. Несколько версий становятся доступны после загрузки нескольких бандлов для одного типа продуктов.
   - Введите имя кластера в поле ***Cluster name***.
   - При необходимости добавьте описание кластера в поле ***Description***.
   - Установите флаг ***I accept Terms of Agreement*** для подписания лицензионного соглашения. Флаг отображается только для бандлов версии Enterprise. Чтобы ознакомиться с текстом соглашения, перейдите по ссылке ***Terms of Agreement***. Подписать соглашение также возможно на странице ***Bundles***, нажав на соответствующий продуктовый бандл.
   - Нажмите ***Create***.



Создание кластера

3. После успешного добавления кластер отображается на странице ***Clusters***.



Результат успешного добавления кластера

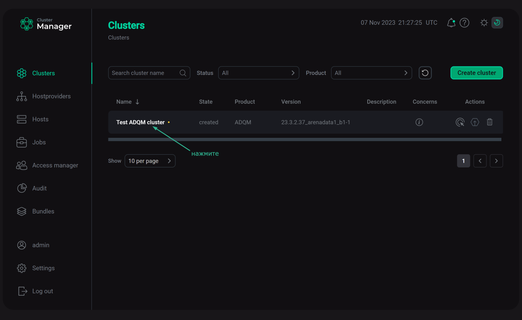
Добавление сервисов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

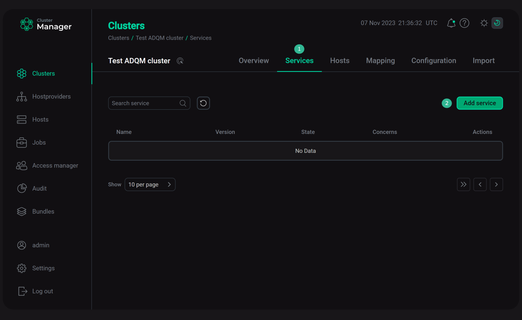
В ADCM **сервис** означает программное обеспечение, выполняющее некоторую функцию. Примеры сервисов в кластерах ADQM: ADQMDB, Monitoring Clients, Zookeeper и так далее. Для добавления сервисов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



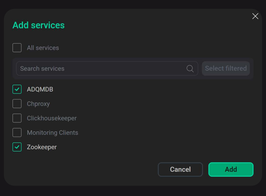
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Services*** на странице кластера и нажмите ***Add service***.



Переход к добавлению сервисов

3. В открывшемся окне выберите сервисы для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



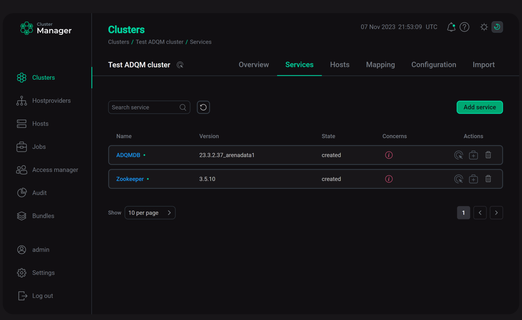
Выбор сервисов

Краткое описание доступных сервисов приведено ниже.

Сервисы, которые могут быть добавлены в кластер ADQM

Сервис	Обязательность	Назначение	Доступность
ADQMDB	Да	ClickHouse — это колоночно-ориентированная система управления базами данных (СУБД) для аналитической обработки запросов в режиме онлайн (OLAP)	Community/Enterprise
Zookeeper	Нет	Централизованный сервис для ведения информации о конфигурации, именования, обеспечения распределенной синхронизации и предоставления групповых услуг	Community/Enterprise
Clickhousekeeper	Нет	Сервис координации для репликации данных и выполнения распределенных DDL-запросов (альтернатива ZooKeeper)	Community/Enterprise
Monitoring Clients	Нет	Агенты, отправляющие информацию о хостах кластера в систему мониторинга, основанную на сервисах Diamond, Graphite и Grafana. Сервис мониторинга необходимо добавлять в кластер после создания и настройки кластера мониторинга	Community/Enterprise
Monitoring	Нет	Сервис для сбора и хранения метрик мониторинга кластера ADQM на базе системы мониторинга Prometheus и сервиса Grafana	Community/Enterprise
Chproxy	Нет	HTTP-прокси и балансировщик нагрузки для базы данных ClickHouse	Enterprise

4. В результате успешно добавленные сервисы отображаются на вкладке ***Services***.



Результат успешного добавления сервисов в кластер

ПРИМЕЧАНИЕ

Опциональные сервисы могут быть добавлены в кластер позднее. Процесс добавления сервисов в уже развернутый кластер не отличается от описанного выше.

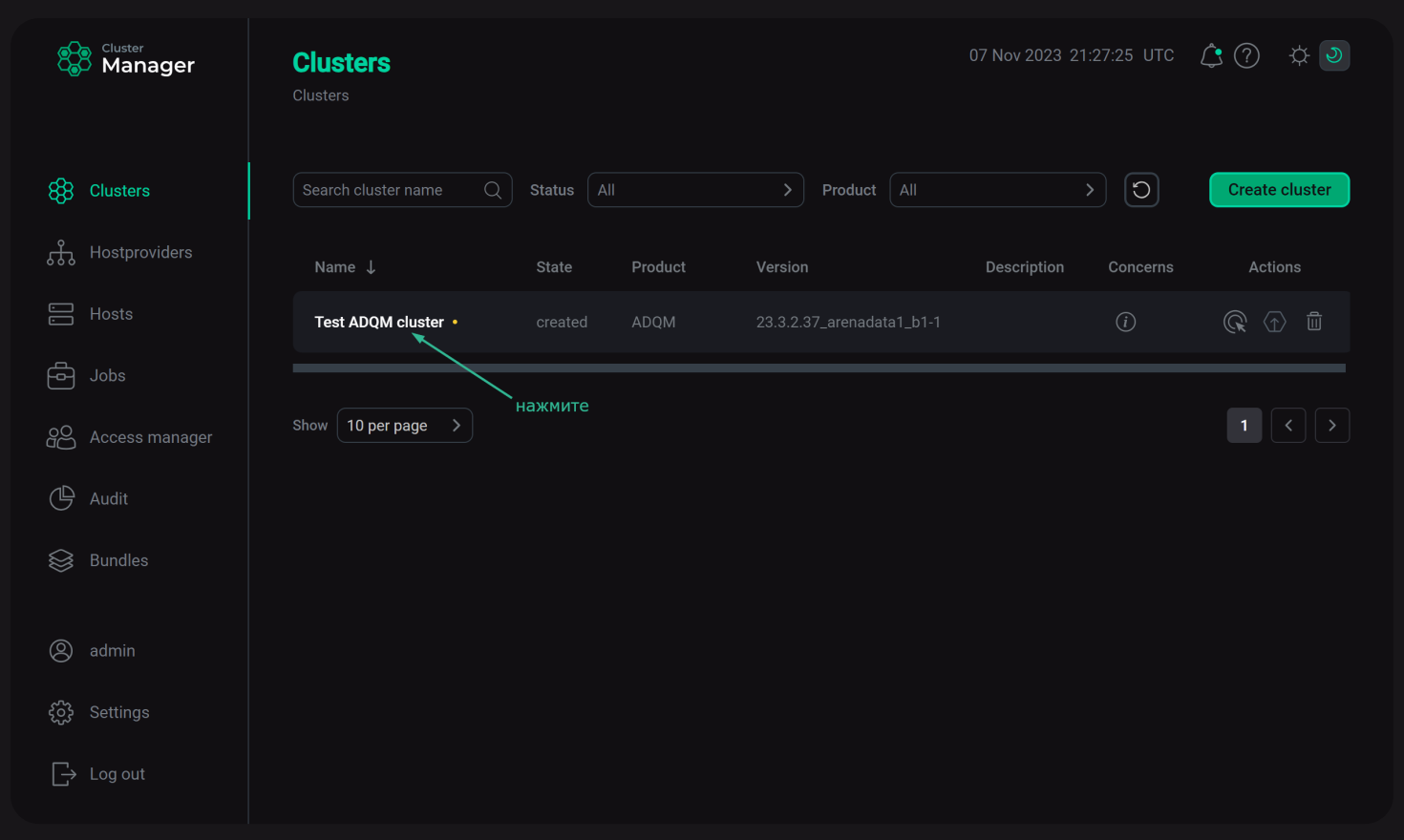
Добавление хостов в кластер

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

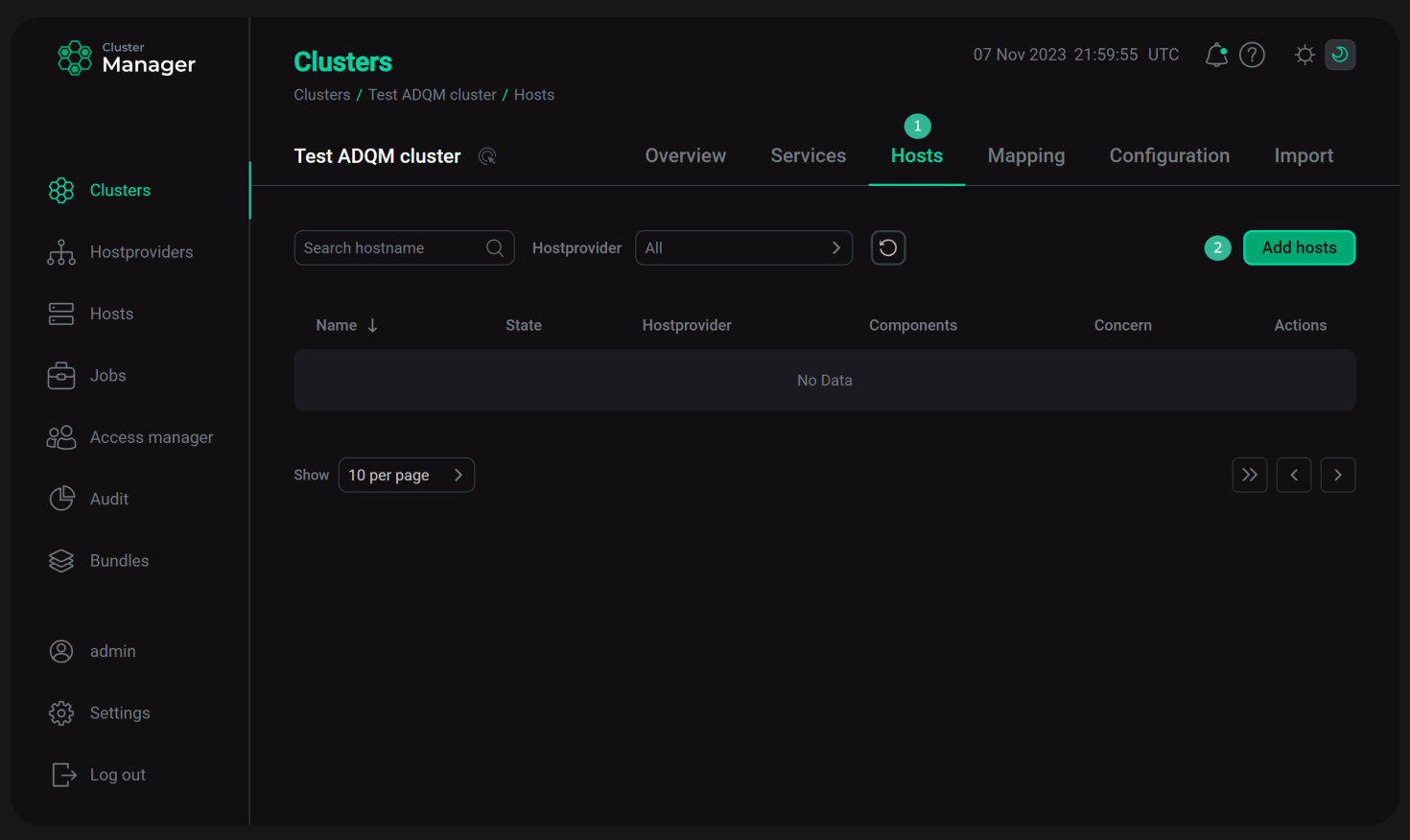
Для добавления хостов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



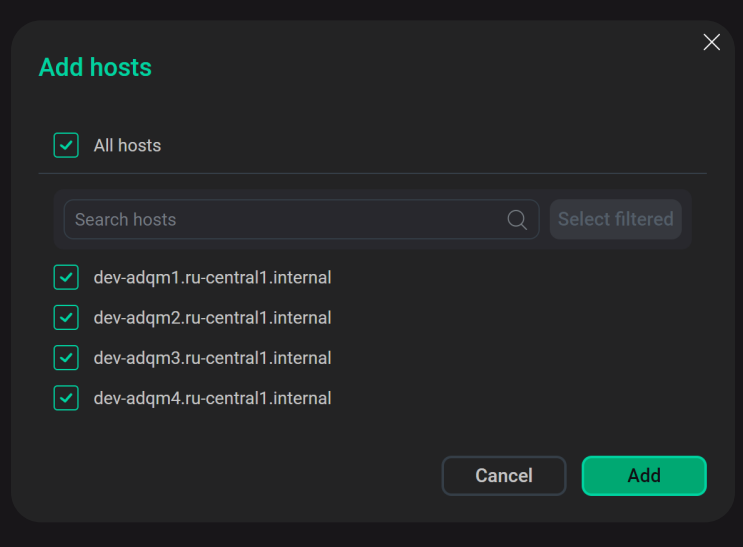
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Hosts*** на странице кластера и нажмите ***Add hosts***.



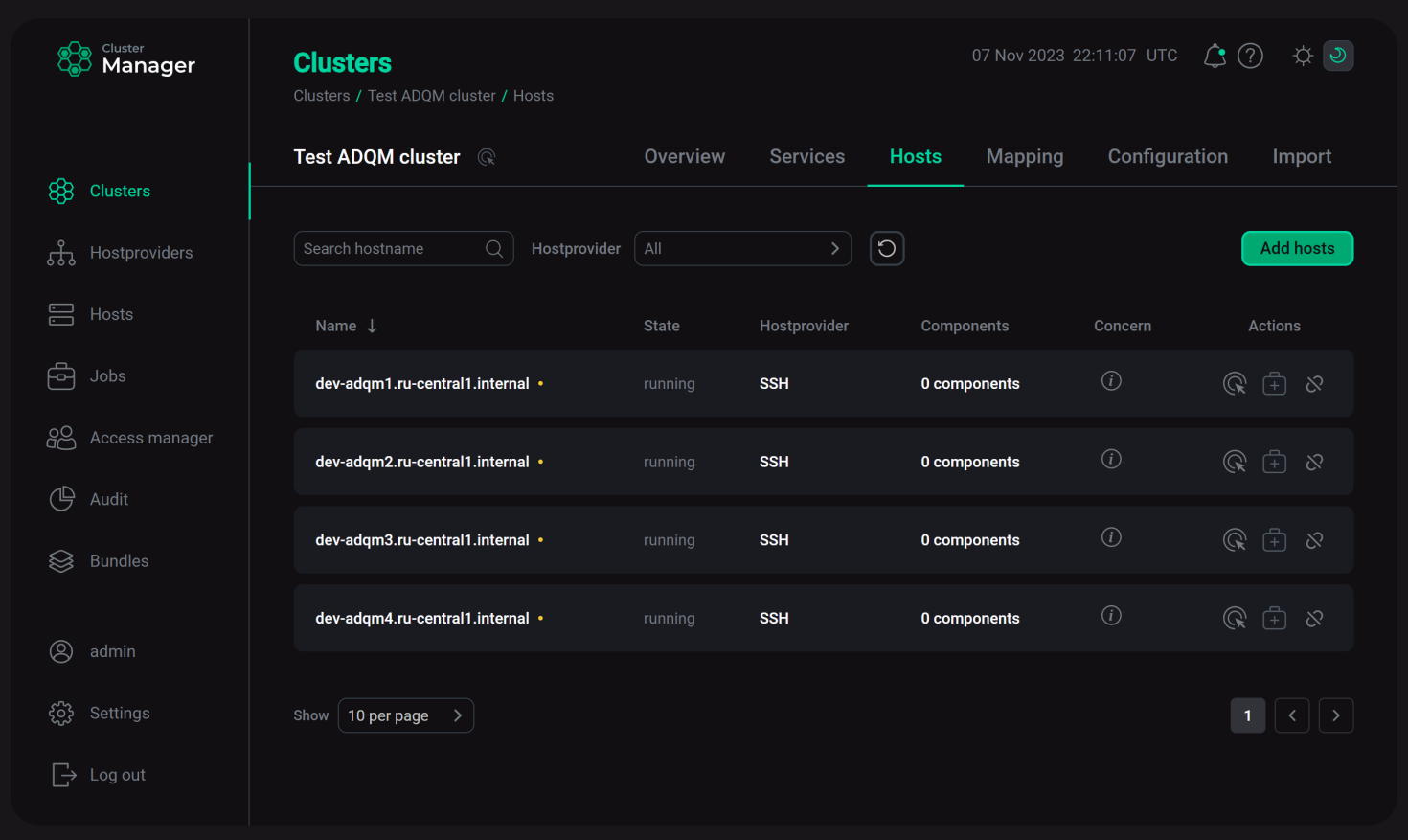
Переход к добавлению хостов

3. В открывшемся окне выберите хосты для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



Выбор хостов

4. В результате успешно добавленные хосты отображаются на вкладке ***Hosts***.



Результат успешного добавления хостов в кластер

Добавление компонентов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

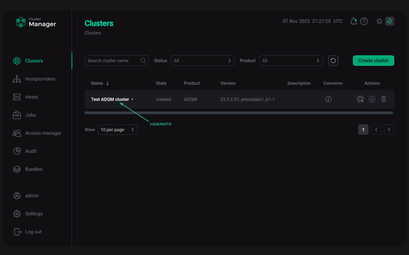
В ADCM **компонент** означает часть сервиса, которая должна быть развернута на одном или нескольких хостах кластера.

ВАЖНО

Изначально на хостах кластера нет ни одного компонента — распределение компонентов между хостами должно быть проведено вручную.

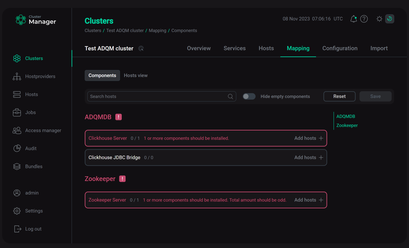
Для добавления компонентов на хосты кластера:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



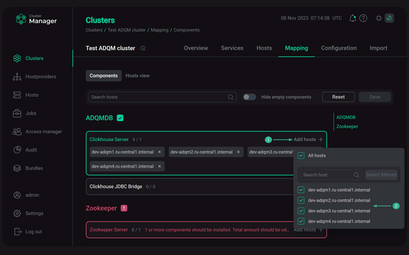
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Mapping*** на странице кластера.



Переход к распределению сервисных компонентов

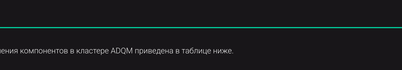
3. Распределите все компоненты между хостами кластера. Для назначения хостов компоненту нажмите ***Add hosts*** и выберите хосты в открывшемся окне.



Выбор хостов для компонента

Обязательные компоненты

Каждый сервис может иметь обязательные и опциональные компоненты. Обязательные подсвечиваются красным цветом. Также в интерфейсе ADCM для них выводится информация о том, в каком количестве необходимо установить каждый компонент.



Обязательные компоненты

ВНИМАНИЕ

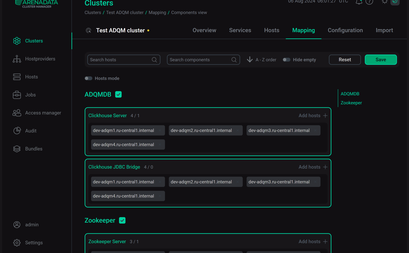
Без назначения нужного числа хостов обязательным компонентам сохранение общей схемы распределения невозможно.

Типовая схема распределения компонентов в кластере ADQM приведена в таблице ниже.

Распределение компонентов ADQM

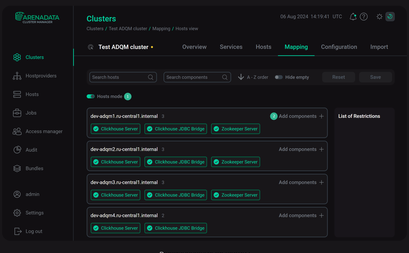
Хост	Сервис	Компонент	Примечание
Любой хост	ADQMDB	Clickhouse Server	Необходимо установить один или несколько компонентов
Все хосты с Clickhouse Server	ADQMDB	Clickhouse JDBC Bridge	При установке этого компонента (опционально) необходимо добавить его на все хосты кластера, где установлен компонент Clickhouse Server
Любой хост	Zookeeper	Zookeeper Server	Должен быть установлен один или несколько компонентов. Суммарное количество должно быть нечетным
Любой хост	Clickhousekeeper	Clickhouse Keeper Server	Должен быть установлен один или несколько компонентов. Суммарное количество должно быть нечетным
Любой хост	Chproxy	Chproxy Proxy Server	Необходимо установить один или несколько компонентов

4. После завершения распределения компонентов нажмите ***Save***.



Сохранение распределения компонентов

Начиная с версии 2.2.0 ADCM поддерживает альтернативный способ сопоставления — по хостам. Для этого переведите в активное положение переключатель ***Hosts mode*** и распределите компоненты между хостами путем нажатия на кнопку ***Add components*** напротив каждого хоста.



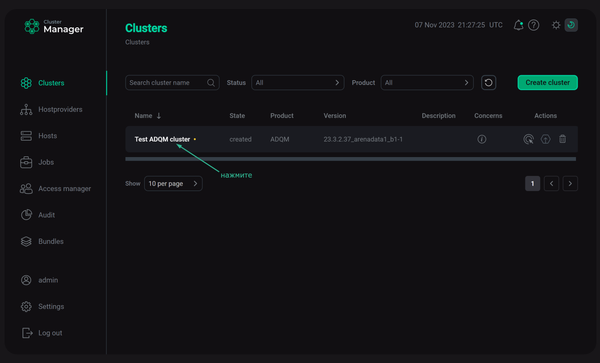
Распределение по хостам

Настройка сервисов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

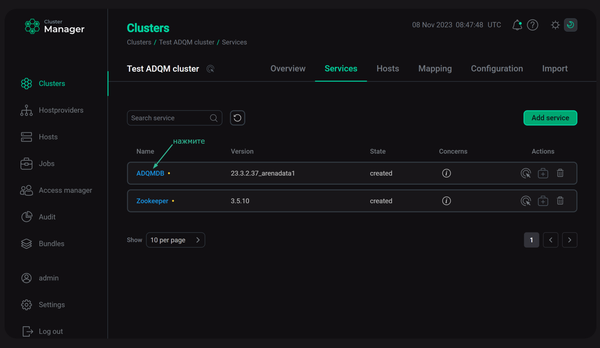
Назад к содержанию

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



Выбор кластера

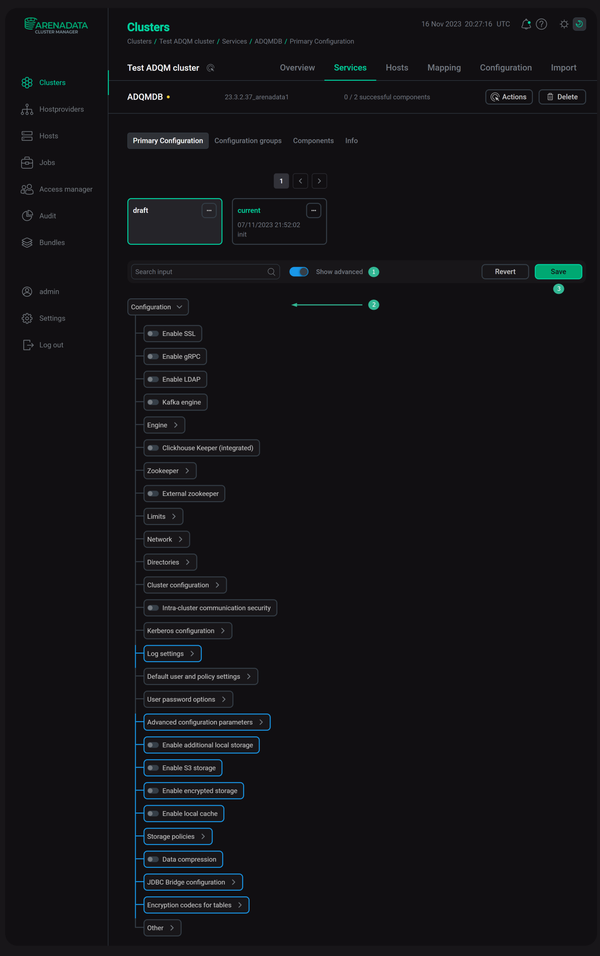
2. Откройте вкладку ***Services*** на странице кластера. Нажмите на имя сервиса в столбце ***Name***.



Переход к настройке сервиса

3. В открывшемся окне:

   - Откройте вкладку ***Primary Configuration***.
   - Переведите в активное состояние переключатель ***Show advanced***.
   - Заполните конфигурационные параметры выбранного сервиса. Поля, подсвеченные красным, обязательны для заполнения.
   - Нажмите ***Save***.



Настройка сервиса

ПРИМЕЧАНИЕ

Более подробную информацию по всем конфигурационным параметрам можно получить в статье Конфигурационные параметры.

Настройка кластера

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Primary configuration

Configuration groups

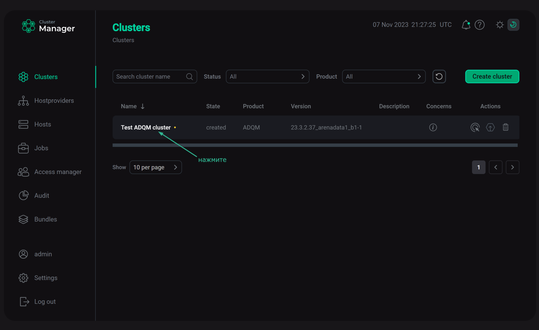
Ansible settings

ВАЖНО

В большинстве случаев кастомная настройка кластера не требуется — значения параметров можно оставить по умолчанию.

После добавления нового кластера можно выполнить его настройку. Для этого выполните шаги:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



Выбор кластера

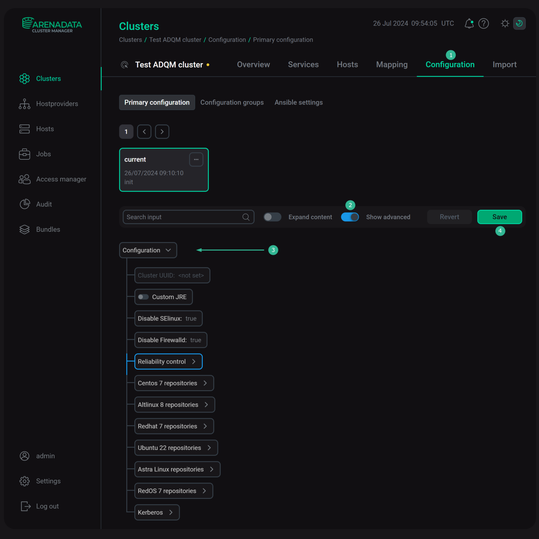
2. Откройте вкладку ***Configuration*** на странице кластера. Вкладка ***Configuration*** состоит из трех подразделов: ***Primary configuration***, ***Configuration groups***, ***Ansible settings***.
3. Заполните необходимые конфигурационные параметры на нужной вкладке и нажмите ***Save***.

Primary configuration

Вкладка ***Configuration → Primary configuration*** содержит основные конфигурационные параметры кластера.

Доступные для редактирования конфигурационные параметры кластера ADQM перечислены ниже:

- ***Custom JRE*** — переключатель, определяющий необходимость использования кастомного пути к Java для сервисов кластера ADQM. При активации переключателя становится доступно для заполнения поле ***JAVA_HOME***, в котором требуется указать путь к работающей Java. Никакие системные пакеты JRE при этом устанавливаться не будут.
- ***Disable SElinux*** — отключает SElinux на хостах кластера. Параметр доступен начиная с версии ADQM 22.8.4.7.1.b1.
- ***Disable Firewalld*** — отключает firewalld на хостах кластера. Параметр доступен начиная с версии ADQM 22.8.4.7.1.b1.
- ***Reliability control*** — секция доступна при включенной опции ***Show advanced***. Содержит следующие настройки:
  - ***retries*** — количество попыток для операций в кластере (по умолчанию `3`);
  - ***delay*** — задержка между попытками в секундах (по умолчанию `10`);
  - ***timeout*** — тайм-аут проверки сетевых портов в секундах (по умолчанию `60`).
- Пути к репозиториям, которые будут использованы в процессе установки в зависимости от операционной системы кластера (Centos, Alt Linux, Red Hat, Ubuntu, Astra Linux или РЕД ОС):
  - ***monitoring*** — репозиторий для установки мониторинга;
  - ***zookeeper_repo*** — репозиторий для установки Arenadata Zookeeper;
  - ***ADQM*** — репозиторий для установки ADQM;
  - ***prometheus_repo*** — репозиторий для установки Prometheus;
  - ***ADQM_arenadata_enterprise*** — репозиторий для установки Enterprise-версии ADQM.
- ***Kerberos*** — конфигурационные параметры для аутентификации по протоколу Kerberos (некоторые параметры становятся видимыми только при включенной опции ***Show advanced***).



Конфигурирование кластера

Configuration groups

Вкладка ***Configuration → Configuration groups*** предназначена для настройки конфиг-групп кластера.

Ansible settings

Вкладка ***Configuration → Ansible settings*** предназначена для ввода конфигурационных настроек Ansible на уровне кластера. Вкладка доступна начиная с версии ADCM 2.2.0.

Параметры Ansible

Имя	Описание	По умолчанию
forks	Число параллельных процессов, генерируемых при коммуникации с удаленными хостами	5

Установка кластера

Дарья Барсукова, Елена Дергорукова

Содержание

Назад к содержанию

- Шаг 1. Запуск установки
  - Установка всего кластера
  - Установка отдельных сервисов
- Шаг 2. Просмотр результатов установки
- Шаг 3. Проверка статуса кластера после установки

Шаг 1. Запуск установки

Существует два способа установки:

1. **Установка всего кластера**. В этом методе все сервисы кластера устанавливаются автоматически друг за другом после применения действия *Install* к кластеру.
2. **Установка отдельных сервисов**. В этом методе каждый сервис устанавливается вручную путем применения к нему одного или нескольких действий. Этот способ также можно использовать для добавления новых сервисов в уже развернутый кластер.

В обоих методах каждый сервис запускается автоматически после установки.

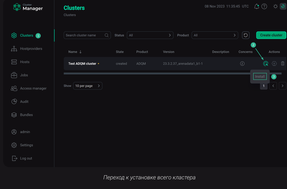
ПРИМЕЧАНИЕ

В случае ошибок логи можно найти на странице **Jobs**.

Установка всего кластера

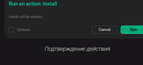
Чтобы установить все сервисы кластера за одну операцию, выполните шаги:

1. Примените действие *Install* к кластеру, выбранному на странице **Clusters**, нажав на иконку в столбце **Actions**.



Переход к установке всего кластера

2. Подтвердите действие в открывшемся окне.



Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки.

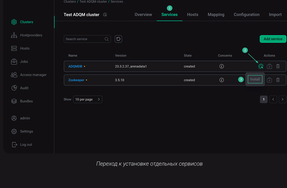
Установка отдельных сервисов

Чтобы установить один или несколько сервисов вручную, необходимо предварительно добавить эти сервисы в кластер и затем применить к ним действия, описанные ниже.

ВНИМАНИЕ

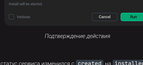
Обратите внимание, что сервисы устанавливаются по очереди друг за другом. Не пытайтесь установить следующий сервис до окончания установки предыдущего.

1. Откройте вкладку **Services** на странице кластера. Для сервиса, который должен быть установлен, нажмите на иконку в столбце **Actions** и выберите действие *Install* из выпадающего списка.



Переход к установке отдельных сервисов

2. Подтвердите действие в открывшемся окне.



Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки и убедитесь, что статус сервиса изменился с `created` на `installed`.
4. Повторите предыдущие шаги для всех сервисов, которые необходимо установить.

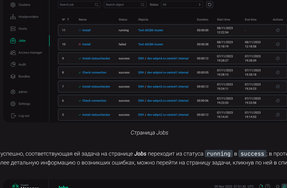
ВАЖНО

При установке сервисов вручную важно соблюдать следующий порядок:

1. Zookeeper / Clickhousekeeper
2. ADQMDB
3. Chproxy
4. Monitoring Clients / Monitoring

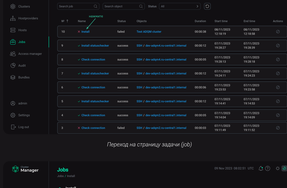
Шаг 2. Просмотр результатов установки

ADCM запускает отдельную задачу (job) для установки, как и для любого другого процесса. Для получения информации о статусе задач предназначена страница **Jobs**.

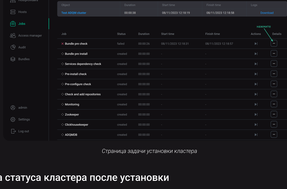


Страница Jobs

Если установка завершается успешно, соответствующая ей задача на странице **Jobs** переходит из статуса `running` в `success`, в противном случае — в статус `failed`. Чтобы получить более детальную информацию о возникших ошибках, можно перейти на страницу задачи, кликнув по ней в списке задач на странице **Jobs**.



Переход на страницу задачи (job)

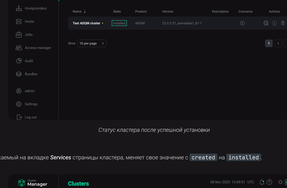


Страница задачи установки кластера

Шаг 3. Проверка статуса кластера после установки

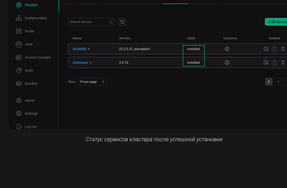
В результате успешной установки происходит обновление статуса кластера и его сервисов:

- Статус кластера, отображаемый в столбце **State** на странице **Clusters**, меняет свое значение с `created` на `installed`.



Статус кластера после успешной установки

- Статус сервисов, отображаемый на вкладке **Services** страницы кластера, меняет свое значение с `created` на `installed`.



Статус сервисов кластера после успешной установки

Сервис мониторинга

© Илья Шаповалов

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
Шаг 1. Добавление сервиса
Шаг 2. Добавление компонентов
Шаг 3. Настройка сервиса
Шаг 4. Установка сервиса
Шаг 5. Проверка результатов
Данные в формате Prometheus
Веб-интерфейс Prometheus
Веб-интерфейс Grafana

Обзор

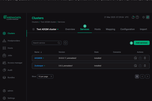
При добавлении сервиса Monitoring в кластер мы выбираем хосты кластера можно установить node exporter — агент мониторинга, который будет собирать системные метрики и отдавать их серверу Prometheus. Prometheus может собирать метрики сервиса из ACOM с помощью Grafana. Grafana Cloud может отправлять метрики для работы в фоновом Prometheus и портах и значения (конфиг). Для мониторинга можно также использовать [Metrics](#) [Grafana configuration](#).

Лучшая практика

- Если у вас уже установлен Prometheus, вы можете использовать сервисный Prometheus, сам сервис Prometheus или Grafana.
- Для мониторинга кластера ACOM рекомендуется использовать [Grafana Cloud](#) — это облачный сервис для мониторинга ACOM, который не требует установки и настройки.
- Вы также можете использовать [Grafana Cloud](#), чтобы отправлять метрики для мониторинга Prometheus, развернутого в ACOM, в свой Prometheus.

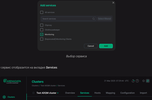
Шаг 1. Добавление сервиса

1. В настройках ACOM откройте страницу **Clusters** и нажмите на имени кластера ACOM. Затем на открывшейся странице кластера перейдите на вкладку **Services** и нажмите **Add service**.



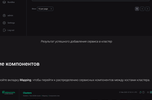
Переход к добавлению сервиса

2. В открывшемся окне выберите сервис **Monitoring** и нажмите **Add**.



Выбор сервиса

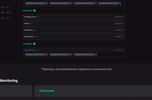
В результате добавленный сервис отобразится на вкладке **Services**.



Результат успешного добавления сервиса в кластер

Шаг 2. Добавление компонентов

1. На странице настроек сервиса **Mapping**, чтобы перейти к распределению серверных компонентов между хостами кластера.

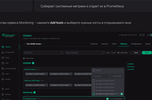


Переход к распределению серверных компонентов

Компоненты сервиса Monitoring

Компонент	Описание
Prometheus Server	Хранит и позволяет запрашивать все метрики кластера ACOM
Grafana	Позволяет визуализировать метрики ACOM в виде графиков и дашбордов, настраиваемых в реальном
Fluentdmetrics	Принимает и отдает в Prometheus статистические метрики. Используется, чтобы передать в Prometheus структуры кластера ACOM
Node Exporter	Собирает системные метрики и отдает их в Prometheus

2. Назначьте хосты компонентам сервиса Monitoring — нажмите **Add hosts** и выберите нужные хосты в открывшемся окне.

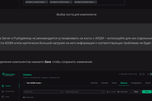


Выбор хоста для компонента

Внимание!

Компоненты Prometheus Server и Fluentgateway не рекомендуется устанавливать на хосты с ACOM! — воспользуйтесь для них отдельным хостом. Если вы используете Grafana Cloud, Monitoring вы установили компоненты Fluentgateway [Metrics](#) для фонового ACOM и будет использовать значения параметров по умолчанию.

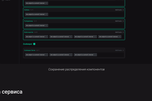
3. После завершения распределения компонентов нажмите **Save**, чтобы сохранить изменения.



Сохранение распределения компонентов

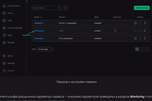
Шаг 3. Настройка сервиса

1. Откройте вкладку **Services** на странице кластера и нажмите на имени сервиса **Monitoring** в списке **Name**.



Переход к настройке сервиса

2. В открывшемся окне настроек конфигурационных параметров сервиса — они уже корректно проверены и созданы **Monitoring** (общие [конфигурационные параметры](#)). Также можно изменить значения по умолчанию.



Настройка сервиса Monitoring

После указания всех необходимых параметров нажмите **Save**.

Лучшая практика

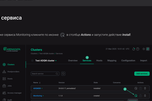
Параметры доступа к метрикам кластера ACOM/S, Zookeeper, ClickHouse задаются при установке и их невозможно изменить [Metrics](#) конфигурацию можете изменить. Если вы используете сервис Grafana Monitoring, вы установили значения параметров доступа [Metrics](#) для фонового ACOM и будет использовать значения параметров по умолчанию.

Шаг 4. Установка сервиса

1. На вкладке **Services** в строке сервиса Monitoring нажмите на кнопку **Actions** и щелкните действие **Install**.

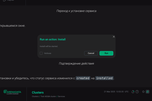
Переход к установке сервиса

2. Подтвердите действие в появившемся окне.



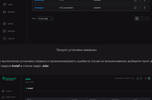
Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки и убедитесь, что статус сервиса изменился с **Installed** на **Installed**.



Процесс установки завершен

Чтобы посмотреть процесс выполнения и логи сервиса Fluentdmetrics, щелкните по строке не возникновение, выберите пункт **Jobs** в левом нижнем углу и нажмите на **Install** и нажмите кнопку **Jobs**.



Страница задачи Install

Шаг 5. Проверка результатов

Сервис Monitoring запускается автоматически после установки. По завершении установки необходимо убедиться, что у кластера ACOM есть доступ к метрикам сервиса Monitoring. Для этого откройте в браузере страницу http://10.10.40.101:7000. Для ее проверки, можно в браузере посмотреть метрики в формате Prometheus, а также использовать веб-интерфейсы Prometheus и Grafana.

Данные в формате Prometheus

В адресной строке браузера введите адрес хоста кластера ACOM, с таким условием порт и конечную точку для (чтобы) с параметрами или системными метрики кластера ACOM.

- по умолчанию **Metrics** в среде сервиса по адресу http://10.10.40.101:7000/metrics — настройки доступа к метрикам кластера ACOM/S и его сервисов.
- и сервис **Node Exporter settings** на странице сервиса Monitoring — настройки доступа к системным метрикам хоста из кластера ACOM.

Пример адреса для всех метрик кластера ACOM/S: **10.10.40.101** и http://10.10.40.101:9100/metrics.

В ответ вернется большой список метрик, например:

```
# HELP node_exporter_build_info A metric with a constant '1' value labeled by version, revision, branch, goversion from which node_exporter was built, and the goos and goarch for the build.
# TYPE node_exporter_build_info gauge
node_exporter_build_info{branch="HEAD",goarch="amd64",goos="linux",goversion="go1.19.3",revision="c9b0c6a96a4ac4ebf5d21e8b7394f1a1a182ff4f",tags="unknown",version="1.4.0"} 1
# HELP node_filesystem_avail_bytes Filesystem space available to non-root users in bytes.
# TYPE node_filesystem_avail_bytes gauge
node_filesystem_avail_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_filesystem_device_error Whether an error occurred while getting statistics for the given device.
# TYPE node_filesystem_device_error gauge
node_filesystem_device_error{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 0
# HELP node_filesystem_files Filesystem total file nodes.
# TYPE node_filesystem_files gauge
node_filesystem_files{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.048576e+06
# HELP node_filesystem_files_free Filesystem total free file nodes.
# TYPE node_filesystem_files_free gauge
node_filesystem_files_free{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.048576e+06
# HELP node_filesystem_free_bytes Filesystem free space in bytes.
# TYPE node_filesystem_free_bytes gauge
node_filesystem_free_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_filesystem_readonly Filesystem read-only status.
# TYPE node_filesystem_readonly gauge
node_filesystem_readonly{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 0
# HELP node_filesystem_size_bytes Filesystem size in bytes.
# TYPE node_filesystem_size_bytes gauge
node_filesystem_size_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_forks_total Total number of forks.
# TYPE node_forks_total counter
node_forks_total 0
# HELP node_intr_total Total number of interrupts serviced.
# TYPE node_intr_total counter
node_intr_total 0
# HELP node_load1 1m load average.
# TYPE node_load1 gauge
node_load1 0.08
# HELP node_load15 15m load average.
# TYPE node_load15 gauge
node_load15 0.05
# HELP node_load5 5m load average.
# TYPE node_load5 gauge
node_load5 0.06
# HELP node_memory_Active_anon_bytes Memory information field Active_anon_bytes.
# TYPE node_memory_Active_anon_bytes gauge
node_memory_Active_anon_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Active_bytes Memory information field Active_bytes.
# TYPE node_memory_Active_bytes gauge
node_memory_Active_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Active_file_bytes Memory information field Active_file_bytes.
# TYPE node_memory_Active_file_bytes gauge
node_memory_Active_file_bytes 0
# HELP node_memory_AnonHugePages_bytes Memory information field AnonHugePages_bytes.
# TYPE node_memory_AnonHugePages_bytes gauge
node_memory_AnonHugePages_bytes 0
# HELP node_memory_AnonPages_bytes Memory information field AnonPages_bytes.
# TYPE node_memory_AnonPages_bytes gauge
node_memory_AnonPages_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Bounce_bytes Memory information field Bounce_bytes.
# TYPE node_memory_Bounce_bytes gauge
node_memory_Bounce_bytes 0
# HELP node_memory_Buffers_bytes Memory information field Buffers_bytes.
# TYPE node_memory_Buffers_bytes gauge
node_memory_Buffers_bytes 0
# HELP node_memory_Cached_bytes Memory information field Cached_bytes.
# TYPE node_memory_Cached_bytes gauge
node_memory_Cached_bytes 0
# HELP node_memory_CmaFree_bytes Memory information field CmaFree_bytes.
# TYPE node_memory_CmaFree_bytes gauge
node_memory_CmaFree_bytes 0
# HELP node_memory_CmaTotal_bytes Memory information field CmaTotal_bytes.
# TYPE node_memory_CmaTotal_bytes gauge
node_memory_CmaTotal_bytes 0
# HELP node_memory_CommitLimit_bytes Memory information field CommitLimit_bytes.
# TYPE node_memory_CommitLimit_bytes gauge
node_memory_CommitLimit_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Committed_AS_bytes Memory information field Committed_AS_bytes.
# TYPE node_memory_Committed_AS_bytes gauge
node_memory_Committed_AS_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_DirectMap1G_bytes Memory information field DirectMap1G_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap1G_bytes gauge
node_memory_DirectMap1G_bytes 0
# HELP node_memory_DirectMap2M_bytes Memory information field DirectMap2M_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap2M_bytes gauge
node_memory_DirectMap2M_bytes 0
# HELP node_memory_DirectMap4k_bytes Memory information field DirectMap4k_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap4k_bytes gauge
node_memory_DirectMap4k_bytes 0
# HELP node_memory_Dirty_bytes Memory information field Dirty_bytes.
# TYPE node_memory_Dirty_bytes gauge
node_memory_Dirty_bytes 0
# HELP node_memory_HardwareCorrupted_bytes Memory information field HardwareCorrupted_bytes.
# TYPE node_memory_HardwareCorrupted_bytes gauge
node_memory_HardwareCorrupted_bytes 0
# HELP node_memory_HugePages_Free Memory information field HugePages_Free.
# TYPE node_memory_HugePages_Free gauge
node_memory_HugePages_Free 0
# HELP node_memory_HugePages_Rsvd Memory information field HugePages_Rsvd.
# TYPE node_memory_HugePages_Rsvd gauge
node_memory_HugePages_Rsvd 0
# HELP node_memory_HugePages_Surp Memory information field HugePages_Surp.
# TYPE node_memory_HugePages_Surp gauge
node_memory_HugePages_Surp 0
# HELP node_memory_HugePages_Total Memory information field HugePages_Total.
# TYPE node_memory_HugePages_Total gauge
node_memory_HugePages_Total 0
# HELP node_memory_Hugepagesize_bytes Memory information field Hugepagesize_bytes.
# TYPE node_memory_Hugepagesize_bytes gauge
node_memory_Hugepagesize_bytes 2.097152e+06
# HELP node_memory_Inactive_anon_bytes Memory information field Inactive_anon_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_anon_bytes gauge
node_memory_Inactive_anon_bytes 0
# HELP node_memory_Inactive_bytes Memory information field Inactive_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_bytes gauge
node_memory_Inactive_bytes 0
# HELP node_memory_Inactive_file_bytes Memory information field Inactive_file_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_file_bytes gauge
node_memory_Inactive_file_bytes 0
# HELP node_memory_KernelStack_bytes Memory information field KernelStack_bytes.
# TYPE node_memory_KernelStack_bytes gauge
node_memory_KernelStack_bytes 0
# HELP node_memory_Mapped_bytes Memory information field Mapped_bytes.
# TYPE node_memory_Mapped_bytes gauge
node_memory_Mapped_bytes 0
# HELP node_memory_MemAvailable_bytes Memory information field MemAvailable_bytes.
# TYPE node_memory_MemAvailable_bytes gauge
node_memory_MemAvailable_bytes 0
# HELP node_memory_MemFree_bytes Memory information field MemFree_bytes.
# TYPE node_memory_MemFree_bytes gauge
node_memory_MemFree_bytes 0
# HELP node_memory_MemTotal_bytes Memory information field MemTotal_bytes.
# TYPE node_memory_MemTotal_bytes gauge
node_memory_MemTotal_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Mlocked_bytes Memory information field Mlocked_bytes.
# TYPE node_memory_Mlocked_bytes gauge
node_memory_Mlocked_bytes 0
# HELP node_memory_NFS_Unstable_bytes Memory information field NFS_Unstable_bytes.
# TYPE node_memory_NFS_Unstable_bytes gauge
node_memory_NFS_Unstable_bytes 0
# HELP node_memory_PageTables_bytes Memory information field PageTables_bytes.
# TYPE node_memory_PageTables_bytes gauge
node_memory_PageTables_bytes 0
# HELP node_memory_Percpu_bytes Memory information field Percpu_bytes.
# TYPE node_memory_Percpu_bytes gauge
node_memory_Percpu_bytes 0
# HELP node_memory_SReclaimable_bytes Memory information field SReclaimable_bytes.
# TYPE node_memory_SReclaimable_bytes gauge
node_memory_SReclaimable_bytes 0
# HELP node_memory_SReclaimable_bytes Memory information field SReclaimable_bytes.
# TYPE node_memory_SReclaimable_bytes gauge
node_memory_SReclaimable_bytes 0
# HELP node_memory_SUnreclaim_bytes Memory information field SUnreclaim_bytes.
# TYPE node_memory_SUnreclaim_bytes gauge
node_memory_SUnreclaim_bytes 0
# HELP node_memory_ShmemHugePages_bytes Memory information field ShmemHugePages_bytes.
# TYPE node_memory_ShmemHugePages_bytes gauge
node_memory_ShmemHugePages_bytes 0
# HELP node_memory_ShmemPmdMapped_bytes Memory information field ShmemPmdMapped_bytes.
# TYPE node_memory_ShmemPmdMapped_bytes gauge
node_memory_ShmemPmdMapped_bytes 0
# HELP node_memory_Shmem_bytes Memory information field Shmem_bytes.
# TYPE node_memory_Shmem_bytes gauge
node_memory_Shmem_bytes 0
# HELP node_memory_Slab_bytes Memory information field Slab_bytes.
# TYPE node_memory_Slab_bytes gauge
node_memory_Slab_bytes 0
# HELP node_memory_SwapCached_bytes Memory information field SwapCached_bytes.
# TYPE node_memory_SwapCached_bytes gauge
node_memory_SwapCached_bytes 0
# HELP node_memory_SwapFree_bytes Memory information field SwapFree_bytes.
# TYPE node_memory_SwapFree_bytes gauge
node_memory_SwapFree_bytes 0
# HELP node_memory_SwapTotal_bytes Memory information field SwapTotal_bytes.
# TYPE node_memory_SwapTotal_bytes gauge
node_memory_SwapTotal_bytes 0
# HELP node_memory_Unevictable_bytes Memory information field Unevictable_bytes.
# TYPE node_memory_Unevictable_bytes gauge
node_memory_Unevictable_bytes 0
# HELP node_memory_VmallocChunk_bytes Memory information field VmallocChunk_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocChunk_bytes gauge
node_memory_VmallocChunk_bytes 0
# HELP node_memory_VmallocTotal_bytes Memory information field VmallocTotal_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocTotal_bytes gauge
node_memory_VmallocTotal_bytes 3.5184372087808e+13
# HELP node_memory_VmallocUsed_bytes Memory information field VmallocUsed_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocUsed_bytes gauge
node_memory_VmallocUsed_bytes 0
# HELP node_memory_WritebackTmp_bytes Memory information field WritebackTmp_bytes.
# TYPE node_memory_WritebackTmp_bytes gauge
node_memory_WritebackTmp_bytes 0
# HELP node_memory_Writeback_bytes Memory information field Writeback_bytes.
# TYPE node_memory_Writeback_bytes gauge
node_memory_Writeback_bytes 0
# HELP node_memory_Zswapped_bytes Memory information field Zswapped_bytes.
# TYPE node_memory_Zswapped_bytes gauge
node_memory_Zswapped_bytes 0
# HELP node_memory_Zswap_bytes Memory information field Zswap_bytes.
# TYPE node_memory_Zswap_bytes gauge
node_memory_Zswap_bytes 0
# HELP node_netstat_Icmp6_InErrors Statistic Icmp6InErrors.
# TYPE node_netstat_Icmp6_InErrors untyped
node_netstat_Icmp6_InErrors 0
# HELP node_netstat_Icmp6_InMsgs Statistic Icmp6InMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp6_InMsgs untyped
node_netstat_Icmp6_InMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp6_OutMsgs Statistic Icmp6OutMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp6_OutMsgs untyped
node_netstat_Icmp6_OutMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp_InErrors Statistic IcmpInErrors.
# TYPE node_netstat_Icmp_InErrors untyped
node_netstat_Icmp_InErrors 0
# HELP node_netstat_Icmp_InMsgs Statistic IcmpInMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp_InMsgs untyped
node_netstat_Icmp_InMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp_OutMsgs Statistic IcmpOutMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp_OutMsgs untyped
node_netstat_Icmp_OutMsgs 0
# HELP node_netstat_Ip6_InOctets Statistic Ip6InOctets.
# TYPE node_netstat_Ip6_InOctets untyped
node_netstat_Ip6_InOctets 0
# HELP node_netstat_Ip6_OutOctets Statistic Ip6OutOctets.
# TYPE node_netstat_Ip6_OutOctets untyped
node_netstat_Ip6_OutOctets 0
# HELP node_netstat_IpExt_InOctets Statistic IpExtInOctets.
# TYPE node_netstat_IpExt_InOctets untyped
node_netstat_IpExt_InOctets 0
# HELP node_netstat_IpExt_OutOctets Statistic IpExtOutOctets.
# TYPE node_netstat_IpExt_OutOctets untyped
node_netstat_IpExt_OutOctets 0
# HELP node_netstat_Ip_Forwarding Statistic IpForwarding.
# TYPE node_netstat_Ip_Forwarding untyped
node_netstat_Ip_Forwarding 2
# HELP node_netstat_TcpExt_ListenDrops Statistic TcpExtListenDrops.
# TYPE node_netstat_TcpExt_ListenDrops untyped
node_netstat_TcpExt_ListenDrops 0
# HELP node_netstat_TcpExt_ListenOverflows Statistic TcpExtListenOverflows.
# TYPE node_netstat_TcpExt_ListenOverflows untyped
node_netstat_TcpExt_ListenOverflows 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed Statistic TcpExtSyncookiesFailed.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv Statistic TcpExtSyncookiesRecv.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent Statistic TcpExtSyncookiesSent.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent 0
# HELP node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans Statistic TcpExtTCPSynRetrans.
# TYPE node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans untyped
node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans 0
# HELP node_netstat_Tcp_ActiveOpens Statistic TcpActiveOpens.
# TYPE node_netstat_Tcp_ActiveOpens untyped
node_netstat_Tcp_ActiveOpens 0
# HELP node_netstat_Tcp_CurrEstab Statistic TcpCurrEstab.
# TYPE node_netstat_Tcp_CurrEstab untyped
node_netstat_Tcp_CurrEstab 0
# HELP node_netstat_Tcp_InErrs Statistic TcpInErrs.
# TYPE node_netstat_Tcp_InErrs untyped
node_netstat_Tcp_InErrs 0
# HELP node_netstat_Tcp_InSegs Statistic TcpInSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_InSegs untyped
node_netstat_Tcp_InSegs 0
# HELP node_netstat_Tcp_OutRsts Statistic TcpOutRsts.
# TYPE node_netstat_Tcp_OutRsts untyped
node_netstat_Tcp_OutRsts 0
# HELP node_netstat_Tcp_OutSegs Statistic TcpOutSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_OutSegs untyped
node_netstat_Tcp_OutSegs 0
# HELP node_netstat_Tcp_PassiveOpens Statistic TcpPassiveOpens.
# TYPE node_netstat_Tcp_PassiveOpens untyped
node_netstat_Tcp_PassiveOpens 0
# HELP node_netstat_Tcp_RetransSegs Statistic TcpRetransSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_RetransSegs untyped
node_netstat_Tcp_RetransSegs 0
# HELP node_netstat_Udp6_InDatagrams Statistic Udp6InDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp6_InDatagrams untyped
node_netstat_Udp6_InDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp6_InErrors Statistic Udp6InErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_InErrors untyped
node_netstat_Udp6_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp6_NoPorts Statistic Udp6NoPorts.
# TYPE node_netstat_Udp6_NoPorts untyped
node_netstat_Udp6_NoPorts 0
# HELP node_netstat_Udp6_OutDatagrams Statistic Udp6OutDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp6_OutDatagrams untyped
node_netstat_Udp6_OutDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp6_RcvbufErrors Statistic Udp6RcvbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_RcvbufErrors untyped
node_netstat_Udp6_RcvbufErrors 0
# HELP node_netstat_Udp6_SndbufErrors Statistic Udp6SndbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_SndbufErrors untyped
node_netstat_Udp6_SndbufErrors 0
# HELP node_netstat_UdpLite6_InErrors Statistic UdpLite6InErrors.
# TYPE node_netstat_UdpLite6_InErrors untyped
node_netstat_UdpLite6_InErrors 0
# HELP node_netstat_UdpLite_InErrors Statistic UdpLiteInErrors.
# TYPE node_netstat_UdpLite_InErrors untyped
node_netstat_UdpLite_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_InDatagrams Statistic UdpInDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp_InDatagrams untyped
node_netstat_Udp_InDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp_InErrors Statistic UdpInErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_InErrors untyped
node_netstat_Udp_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_NoPorts Statistic UdpNoPorts.
# TYPE node_netstat_Udp_NoPorts untyped
node_netstat_Udp_NoPorts 0
# HELP node_netstat_Udp_OutDatagrams Statistic UdpOutDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp_OutDatagrams untyped
node_netstat_Udp_OutDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp_RcvbufErrors Statistic UdpRcvbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_RcvbufErrors untyped
node_netstat_Udp_RcvbufErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_SndbufErrors Statistic UdpSndbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_SndbufErrors untyped
node_netstat_Udp_SndbufErrors 0
# HELP node_network_address_assign_type Network device property: address_assign_type
# TYPE node_network_address_assign_type gauge
node_network_address_assign_type{device="eth0"} 0
# HELP node_network_carrier Network device property: carrier
# TYPE node_network_carrier gauge
node_network_carrier{device="eth0"} 1
# HELP node_network_carrier_changes_total Network device property: carrier_changes_total
# TYPE node_network_carrier_changes_total counter
node_network_carrier_changes_total{device="eth0"} 2
# HELP node_network_carrier_down_changes_total Network device property: carrier_down_changes_total
# TYPE node_network_carrier_down_changes_total counter
node_network_carrier_down_changes_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_carrier_up_changes_total Network device property: carrier_up_changes_total
# TYPE node_network_carrier_up_changes_total counter
node_network_carrier_up_changes_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_device_id Network device property: device_id
# TYPE node_network_device_id gauge
node_network_device_id{device="eth0"} 0
# HELP node_network_dormant Network device property: dormant
# TYPE node_network_dormant gauge
node_network_dormant{device="eth0"} 0
# HELP node_network_flags Network device property: flags
# TYPE node_network_flags gauge
node_network_flags{device="eth0"} 4099
# HELP node_network_iface_id Network device property: iface_id
# TYPE node_network_iface_id gauge
node_network_iface_id{device="eth0"} 2
# HELP node_network_iface_link Network device property: iface_link
# TYPE node_network_iface_link gauge
node_network_iface_link{device="eth0"} 2
# HELP node_network_iface_link_mode Network device property: iface_link_mode
# TYPE node_network_iface_link_mode gauge
node_network_iface_link_mode{device="eth0"} 0
# HELP node_network_info Non-numeric data from /sys/class/net/<iface>, value is always 1.
# TYPE node_network_info gauge
node_network_info{address="02:42:ac:11:00:02",broadcast="ff:ff:ff:ff:ff:ff",device="eth0",duplex="full",ifalias="",operstate="up"} 1
# HELP node_network_mtu_bytes Network device property: mtu_bytes
# TYPE node_network_mtu_bytes gauge
node_network_mtu_bytes{device="eth0"} 1500
# HELP node_network_name_assign_type Network device property: name_assign_type
# TYPE node_network_name_assign_type gauge
node_network_name_assign_type{device="eth0"} 3
# HELP node_network_net_dev_group Network device property: net_dev_group
# TYPE node_network_net_dev_group gauge
node_network_net_dev_group{device="eth0"} 0
# HELP node_network_protocol_type Network device property: protocol_type
# TYPE node_network_protocol_type gauge
node_network_protocol_type{device="eth0"} 1
# HELP node_network_receive_bytes_total Network device statistic receive_bytes.
# TYPE node_network_receive_bytes_total counter
node_network_receive_bytes_total{device="eth0"} 1.1
# HELP node_network_receive_compressed_total Network device statistic receive_compressed.
# TYPE node_network_receive_compressed_total counter
node_network_receive_compressed_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_drop_total Network device statistic receive_drop.
# TYPE node_network_receive_drop_total counter
node_network_receive_drop_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_errs_total Network device statistic receive_errs.
# TYPE node_network_receive_errs_total counter
node_network_receive_errs_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_fifo_total Network device statistic receive_fifo.
# TYPE node_network_receive_fifo_total counter
node_network_receive_fifo_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_frame_total Network device statistic receive_frame.
# TYPE node_network_receive_frame_total counter
node_network_receive_frame_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_multicast_total Network device statistic receive_multicast.
# TYPE node_network_receive_multicast_total counter
node_network_receive_multicast_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_packets_total Network device statistic receive_packets.
# TYPE node_network_receive_packets_total counter
node_network_receive_packets_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_transmit_bytes_total Network device statistic transmit_bytes.
# TYPE node_network_transmit_bytes_total counter
node_network_transmit_bytes_total{device="eth0"} 1.1
# HELP node_network_transmit_carrier_total Network device statistic transmit_carrier.
# TYPE node_network_transmit_carrier_total counter
node_network_transmit_carrier_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_colls_total Network device statistic transmit_colls.
# TYPE node_network_transmit_colls_total counter
node_network_transmit_colls_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_compressed_total Network device statistic transmit_compressed.
# TYPE node_network_transmit_compressed_total counter
node_network_transmit_compressed_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_drop_total Network device statistic transmit_drop.
# TYPE node_network_transmit_drop_total counter
node_network_transmit_drop_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_errs_total Network device statistic transmit_errs.
# TYPE node_network_transmit_errs_total counter
node_network_transmit_errs_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_fifo_total Network device statistic transmit_fifo.
# TYPE node_network_transmit_fifo_total counter
node_network_transmit_fifo_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_packets_total Network device statistic transmit_packets.
# TYPE node_network_transmit_packets_total counter
node_network_transmit_packets_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_transmit_queue_length Network device property: transmit_queue_length
# TYPE node_network_transmit_queue_length gauge
node_network_transmit_queue_length{device="eth0"} 0
# HELP node_network_up Value is 1 if operstate is 'up', 0 otherwise.
# TYPE node_network_up gauge
node_network_up{device="eth0"} 1
# HELP node_nf_conntrack_entries Number of currently allocated flow entries for connection tracking.
# TYPE node_nf_conntrack_entries gauge
node_nf_conntrack_entries 0
# HELP node_nf_conntrack_entries_limit Maximum size of connection tracking table.
# TYPE node_nf_conntrack_entries_limit gauge
node_nf_conntrack_entries_limit 262144
# HELP node_nf_conntrack_stat_drop Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_drop gauge
node_nf_conntrack_stat_drop 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_early_drop Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_early_drop gauge
node_nf_conntrack_stat_early_drop 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_found Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_found gauge
node_nf_conntrack_stat_found 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_ignore Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_ignore gauge
node_nf_conntrack_stat_ignore 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_insert Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_insert gauge
node_nf_conntrack_stat_insert 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_insert_failed Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_insert_failed gauge
node_nf_conntrack_stat_insert_failed 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_invalid Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_invalid gauge
node_nf_conntrack_stat_invalid 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_search_restart Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_search_restart gauge
node_nf_conntrack_stat_search_restart 0
# HELP node_os_info A metric with a constant '1' value labeled by build_id, id, id_like, image_id, image_version, name, pretty_name, variant, variant_id, version, version_codename, version_id.
# TYPE node_os_info gauge
node_os_info{id="alpine",id_like="",image_id="",image_version="",name="Alpine Linux",pretty_name="Alpine Linux v3.17",variant="",variant_id="",version="3.17.0",version_codename="",version_id="3.17.0"} 1
# HELP node_os_version_info A metric with a constant '1' value labeled by build_id, id, id_like, image_id, image_version, name, pretty_name, variant, variant_id, version, version_codename, version_id.
# TYPE node_os_version_info gauge
node_os_version_info{id="alpine",id_like="",image_id="",image_version="",name="Alpine Linux",pretty_name="Alpine Linux v3.17",variant="",variant_id="",version="3.17.0",version_codename="",version_id="3.17.0"} 3.17
# HELP node_procs_blocked Number of processes blocked waiting for I/O to complete.
# TYPE node_procs_blocked gauge
node_procs_blocked 0
# HELP node_procs_running Number of processes in runnable state.
# TYPE node_procs_running gauge
node_procs_running 1
# HELP node_scrape_collector_duration_seconds node_exporter: Duration of a collector scrape.
# TYPE node_scrape_collector_duration_seconds gauge
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="arp"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="bcache"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="bonding"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="btrfs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="conntrack"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="cpu"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="cpufreq"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="diskstats"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="dmi"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="edac"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="entropy"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="fibrechannel"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="filefd"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="filesystem"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="hwmon"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="infiniband"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="ipvs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="loadavg"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="mdadm"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="meminfo"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netclass"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netdev"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nfs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nfsd"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nvme"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="os"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="powersupplyclass"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="pressure"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="rapl"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="schedstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="sockstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="softnet"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="stat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="tapestats"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="textfile"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="thermal_zone"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="time"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="timex"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="udp_queues"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="uname"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="vmstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration
```

Offline-установка

Назад к содержанию

Этот раздел посвящен **offline**-установке ADQM. Данный способ установки подходит для хостов без доступа к Интернету.

Для offline-установки необходимо установить и настроить Arenadata Enterprise Tools (ET). ET — это решение, предоставляющее инфраструктуру для развертывания продуктов Аренадата в среде с ограниченным доступом в интернет. Решение является частью платформы данных Аренадата и предоставляет репозитории, необходимые для установки и обновления компонентов платформы.

Процесс offline-установки через ADCM включает следующие шаги.

ПРИМЕЧАНИЕ

Эта функция доступна только в Enterprise-версии ADQM.

Шаг 1.

Установка ADCM

Шаг 2.

Подготовка хостов

Шаг 3.

Установка кластера ET

Шаг 4.

Установка кластера ADQM

Шаг 5.

Установка мониторинга

Шаг 6.

Установка ADQM Control

Установка AZCM

Содержание

Шаг 1. Предварительные требования
- Требования к ядру и libc
- Установка Docker
- Установка MSSQL
- Установка Node.js
- Установка Python 3 и модуля pyodbc
- Проверка всех установленных ПО
- Установка sqlcmd (опционально)

Шаг 2. Запуск AZCM

Шаг 3. Проверка установки
- Проверка статуса Docker-контейнера
- Проверка доступности портов AZCM
- Проверка логов AZCM
- Проверка работы AZCM
- Проверка web-интерфейса AZCM

Шаг 4. Обновление AZCM

Используемая версия AZCM — azcm-v1.1.0.tar.gz

Шаг 1. Предварительные требования

Требования к ядру и libc

Для работы контейнера AZCM на хосте должны быть установлены:

- Ядро Linux
- Docker
- libc
- glibc (GNU C Library)
- musl libc

Версия ядра Linux должна быть не ниже 3.10.0. Версия glibc должна быть не ниже 2.17. Версия musl libc должна быть не ниже 1.1.24.

Проверить версию ядра Linux можно командой `uname -r`, версию glibc — командой `ldd --version`, версию musl libc — командой `ldd 2>&1 | head -1`.

```
uname -r
ldd --version
ldd 2>&1 | head -1
```

Установка Docker

Astra Linux SE 1.7 Орел

Обновить индекс пакетов:

```
sudo apt update
```

Установить Docker из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y docker.io
```

Включить автозапуск Docker и запустить его:

```
sudo systemctl enable --now docker
```

Добавить текущего пользователя в группу docker, чтобы не использовать sudo:

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Применить изменение группы без перезагрузки:

```
newgrp docker
```

Проверить установку:

```
docker --version
docker run --rm hello-world
```

Astra Linux SE 1.8 Воронеж

Обновить индекс пакетов:

```
sudo apt update
```

Установить Docker из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y docker.io
```

Включить автозапуск Docker и запустить его:

```
sudo systemctl enable --now docker
```

Добавить текущего пользователя в группу docker:

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Применить изменение группы без перезагрузки:

```
newgrp docker
```

Проверить установку:

```
docker --version
docker run --rm hello-world
```

Astra Linux SE 1.7 Смоленск

Обновить индекс пакетов:

```
sudo apt update
```

Установить Docker из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y docker.io
```

Включить автозапуск Docker и запустить его:

```
sudo systemctl enable --now docker
```

Добавить текущего пользователя в группу docker:

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Применить изменение группы без перезагрузки:

```
newgrp docker
```

Проверить установку:

```
docker --version
docker run --rm hello-world
```

Astra Linux SE 1.7 Орел

Обновить индекс пакетов:

```
sudo apt update
```

Установить Docker из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y docker.io
```

Включить автозапуск Docker и запустить его:

```
sudo systemctl enable --now docker
```

Добавить текущего пользователя в группу docker:

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Применить изменение группы без перезагрузки:

```
newgrp docker
```

Проверить установку:

```
docker --version
docker run --rm hello-world
```

RED OS 7.3

Обновить индекс пакетов:

```
sudo dnf update
```

Установить Docker из репозитория RED OS:

```
sudo dnf install -y docker
```

Включить автозапуск Docker и запустить его:

```
sudo systemctl enable --now docker
```

Добавить текущего пользователя в группу docker:

```
sudo usermod -aG docker $USER
```

Применить изменение группы без перезагрузки:

```
newgrp docker
```

Проверить установку:

```
docker --version
docker run --rm hello-world
```

Установка MSSQL

Astra Linux SE

Импортировать ключ репозитория Microsoft:

```
curl -fsSL https://packages.microsoft.com/keys/microsoft.asc | sudo gpg --dearmor -o /usr/share/keyrings/microsoft-prod.gpg
```

Добавить репозиторий Microsoft для Ubuntu 22.04 (совместим с Astra Linux SE):

```
echo "deb [arch=amd64 signed-by=/usr/share/keyrings/microsoft-prod.gpg] https://packages.microsoft.com/ubuntu/22.04/mssql-server-2022 jammy main" | sudo tee /etc/apt/sources.list.d/mssql-server.list
```

Обновить индекс пакетов:

```
sudo apt update
```

Установить SQL Server:

```
sudo apt install -y mssql-server
```

Запустить настройку SQL Server:

```
sudo /opt/mssql/bin/mssql-conf setup
```

Выбрать редакцию (2 — Developer, 3 — Express) и задать пароль SA.

Включить автозапуск и запустить SQL Server:

```
sudo systemctl enable --now mssql-server
```

Проверить статус:

```
systemctl status mssql-server
```

RED OS 7.3

Импортировать ключ репозитория Microsoft:

```
sudo rpm --import https://packages.microsoft.com/keys/microsoft.asc
```

Добавить репозиторий Microsoft для RHEL 8 (совместим с RED OS):

```
sudo curl -o /etc/yum.repos.d/mssql-server.repo https://packages.microsoft.com/config/rhel/8/mssql-server-2022.repo
```

Установить SQL Server:

```
sudo dnf install -y mssql-server
```

Запустить настройку SQL Server:

```
sudo /opt/mssql/bin/mssql-conf setup
```

Выбрать редакцию (2 — Developer, 3 — Express) и задать пароль SA.

Включить автозапуск и запустить SQL Server:

```
sudo systemctl enable --now mssql-server
```

Проверить статус:

```
systemctl status mssql-server
```

Альт Сервер 10

Импортировать ключ репозитория Microsoft:

```
sudo rpm --import https://packages.microsoft.com/keys/microsoft.asc
```

Добавить репозиторий Microsoft для RHEL 8 (совместим с Альт Сервер 10):

```
sudo curl -o /etc/yum.repos.d/mssql-server.repo https://packages.microsoft.com/config/rhel/8/mssql-server-2022.repo
```

Установить SQL Server:

```
sudo dnf install -y mssql-server
```

Запустить настройку SQL Server:

```
sudo /opt/mssql/bin/mssql-conf setup
```

Выбрать редакцию (2 — Developer, 3 — Express) и задать пароль SA.

Включить автозапуск и запустить SQL Server:

```
sudo systemctl enable --now mssql-server
```

Проверить статус:

```
systemctl status mssql-server
```

РЕД ОС 8

Импортировать ключ репозитория Microsoft:

```
sudo rpm --import https://packages.microsoft.com/keys/microsoft.asc
```

Добавить репозиторий Microsoft для RHEL 8 (совместим с РЕД ОС 8):

```
sudo curl -o /etc/yum.repos.d/mssql-server.repo https://packages.microsoft.com/config/rhel/8/mssql-server-2022.repo
```

Установить SQL Server:

```
sudo dnf install -y mssql-server
```

Запустить настройку SQL Server:

```
sudo /opt/mssql/bin/mssql-conf setup
```

Выбрать редакцию (2 — Developer, 3 — Express) и задать пароль SA.

Включить автозапуск и запустить SQL Server:

```
sudo systemctl enable --now mssql-server
```

Проверить статус:

```
systemctl status mssql-server
```

Установка Node.js

astra-node

Установить Node.js из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y nodejs npm
```

astra-node-rbt

Установить Node.js из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y nodejs npm
```

Astra Linux SE

Установить Node.js из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y nodejs npm
```

RED OS 7.3

Установить Node.js из репозитория RED OS:

```
sudo dnf install -y nodejs npm
```

Альт Сервер 10

Установить Node.js из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y nodejs npm
```

Альт Рабочая станция 10

Установить Node.js из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y nodejs npm
```

РЕД ОС 8

Установить Node.js из репозитория РЕД ОС:

```
sudo dnf install -y nodejs npm
```

Установка Python 3 и модуля pyodbc

astra-node

Установить Python 3 и pip из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

astra-node-rbt

Установить Python 3 и pip из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Astra Linux SE 1.7 Орел

Установить Python 3 и pip из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Astra Linux SE 1.8 Воронеж

Установить Python 3 и pip из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Astra Linux SE 1.7 Смоленск

Установить Python 3 и pip из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

RED OS 7.3

Установить Python 3 и pip из репозитория RED OS:

```
sudo dnf install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Альт Сервер 10

Установить Python 3 и pip из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Альт Рабочая станция 10

Установить Python 3 и pip из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

РЕД ОС 8

Установить Python 3 и pip из репозитория РЕД ОС:

```
sudo dnf install -y python3 python3-pip
```

Установить модуль pyodbc:

```
sudo pip3 install pyodbc
```

Установка sqlcmd (опционально)

astra-node

Установить sqlcmd из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y mssql-tools
```

astra-node-rbt

Установить sqlcmd из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y mssql-tools
```

Astra Linux SE 1.7 Орел

Установить sqlcmd из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y mssql-tools
```

Astra Linux SE 1.8 Воронеж

Установить sqlcmd из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y mssql-tools
```

Astra Linux SE 1.7 Смоленск

Установить sqlcmd из репозитория Astra Linux:

```
sudo apt install -y mssql-tools
```

RED OS 7.3

Установить sqlcmd из репозитория RED OS:

```
sudo dnf install -y mssql-tools
```

Альт Сервер 10

Установить sqlcmd из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y mssql-tools
```

Альт Рабочая станция 10

Установить sqlcmd из репозитория Альт:

```
sudo apt-get install -y mssql-tools
```

РЕД ОС 8

Установить sqlcmd из репозитория РЕД ОС:

```
sudo dnf install -y mssql-tools
```

Шаг 2. Запуск AZCM

Разместить архив azcm-v1.1.0.tar.gz в домашней директории пользователя, от которого планируется запускать контейнер (например, `/home/user`).

Распаковать архив:

```
tar -xzf azcm-v1.1.0.tar.gz
```

Перейти в распакованную директорию:

```
cd azcm-v1.1.0
```

Загрузить образ в Docker:

```
docker load -i azcm.tar
```

Запустить контейнер:

```
docker compose up -d
```

Шаг 3. Проверка установки

Проверка статуса Docker-контейнера

Проверить, что контейнер запущен:

```
docker ps
```

В выводе должна присутствовать строка с контейнером `azcm`, статус — `Up`.

Проверить, что порты AZCM проброшены:

```
docker ps --filter name=azcm --format "table {{.Names}}\t{{.Ports}}"
```

Ожидаемый вывод:

```
NAMES     PORTS
azcm      0.0.0.0:8080->8080/tcp, 0.0.0.0:8443->8443/tcp
```

Проверка доступности портов AZCM

Проверить, что порт 8080 (HTTP) слушается:

```
ss -tlnp | grep 8080
```

Проверить, что порт 8443 (HTTPS) слушается:

```
ss -tlnp | grep 8443
```

Ожидаемый вывод для обоих портов — строка с `LISTEN` и именем процесса `docker-proxy`.

Проверка логов AZCM

Просмотреть последние строки логов контейнера:

```
docker logs azcm --tail 50
```

Ожидаемый вывод — строки без `ERROR` и `FATAL`, последняя строка содержит `Application started`.

Проверка работы AZCM

Проверить, что AZCM отвечает на HTTP-запросы:

```
curl -I http://localhost:8080
```

Ожидаемый вывод — `HTTP/1.1 200 OK` или `HTTP/1.1 302 Found`.

Проверить, что AZCM отвечает на HTTPS-запросы:

```
curl -Ik https://localhost:8443
```

Ожидаемый вывод — `HTTP/1.1 200 OK` или `HTTP/1.1 302 Found`.

Проверка web-интерфейса AZCM

1. Открыть браузер на машине с контейнером AZCM.
2. Перейти по адресу `https://localhost:8443`.
3. Принять самоподписанный сертификат.
4. Убедиться, что открылась страница входа AZCM.
5. Ввести логин и пароль администратора.
6. Убедиться, что открылась главная страница AZCM.

Страница входа AZCM

Главная страница AZCM

Шаг 4. Обновление AZCM

astra-node

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

astra-node-rbt

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Astra Linux SE

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Astra Linux SE 1.8 Воронеж

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Astra Linux SE 1.7 Смоленск

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

RED OS 7.3

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Альт Сервер 10

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Альт Рабочая станция 10

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

РЕД ОС 8

1. Скачать архив нового образа azcm-v1.1.0.tar.gz.
2. Перейти в директорию с текущей установкой AZCM.
3. Выполнить `docker compose down`.
4. Заменить файл `azcm.tar` на новый.
5. Выполнить `docker load -i azcm.tar`.
6. Выполнить `docker compose up -d`.

Подготовка хостов

Назад к содержанию

Перед установкой нового кластера необходимо добавить информацию о его будущих хостах в ADCM. Это задача **хостпровайдеров** — специальных плагинов, отвечающих за взаимодействие между хостами и ADCM.

ADCM поддерживает несколько типов хостпровайдеров. Для получения подробной информации о том, как их настроить и использовать для создания хостов, обратитесь к документации:

- SSH
- Yandex Cloud
- VCloud (VMware)
- Cloud.ru Advanced
- CROC Cloud
- ADQM Cloud Bundle

Для offline-установки рекомендуется использование SSH-хостпровайдера.

ВНИМАНИЕ

Если в ADQM планируется использовать аутентификацию Kerberos, при создании хостов ADQM необходимо заполнять их полные доменные имена (FQDN).

Создание кластера

Дарья Барышева

Содержание

Назад к содержанию

Шаг 1. Получение Enterprise-версии бандла

Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM

Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

В ADCM **кластер** означает набор сервисов, запущенных на группе хостов.

Дистрибутивы кластеров для ADCM поставляются в виде бандлов. В общем случае бандл представляет обычный архив, описывающий логику развертывания кластера.

Шаги для добавления нового кластера приведены ниже.

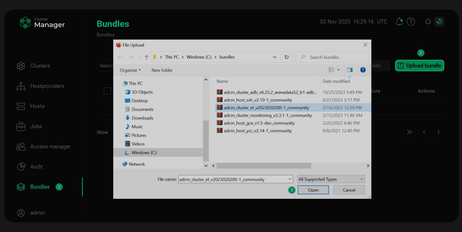
Шаг 1. Получение Enterprise-версии бандла

Пожалуйста, запросите бандл у команды поддержки Arenadata.

Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM

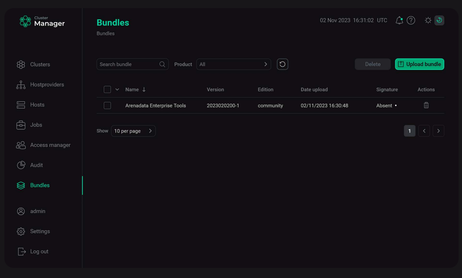
Чтобы загрузить бандл в ADCM:

1. Выберите пункт ***Bundles*** в левом навигационном меню и нажмите ***Upload bundle***.
2. Выберите бандл в открывшемся диалоговом окне.



Переход к загрузке бандла

3. После успешной загрузки бандл отображается на странице ***Bundles***.



Результат успешной загрузки бандла

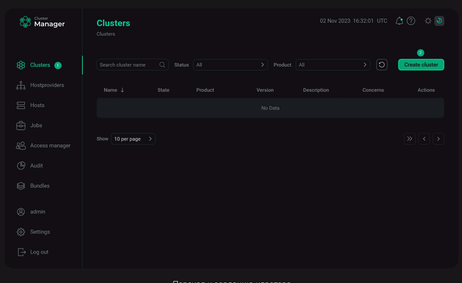
Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

ВАЖНО

На этапе создания кластера через web-интерфейс ADCM генерируется только сам кластер. Это означает добавление записи о кластере в ADCM — сервисы на этом шаге еще не устанавливаются.

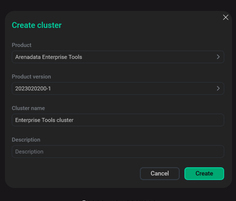
Для создания кластера необходимо выполнить шаги:

1. Выберите пункт ***Clusters*** в левом навигационном меню и нажмите ***Create cluster***.



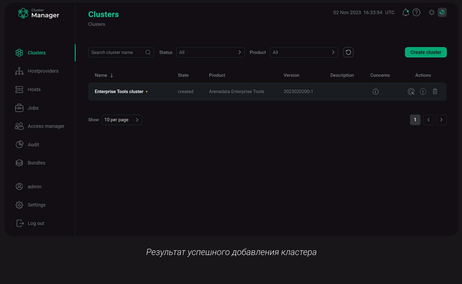
Переход к созданию кластера

2. В открывшемся окне требуется описать новый кластер:
   - Выберите загруженный бандл в поле ***Product***.
   - Выберите версию бандла в поле ***Product version***. Несколько версий становятся доступны после загрузки нескольких бандлов для одного типа продуктов.
   - Введите имя кластера в поле ***Cluster name***.
   - При необходимости добавьте описание кластера в поле ***Description***.
   - Установите флаг ***I accept Terms of Agreement*** для подписания лицензионного соглашения. Флаг отображается только для бандлов версии Enterprise. Чтобы ознакомиться с текстом соглашения, перейдите по ссылке ***Terms of Agreement***. Подписать соглашение также возможно на странице ***Bundles***, нажав на соответствующий продуктовый бандл.
   - Нажмите ***Create***.



Создание кластера

3. После успешного добавления кластер отображается на странице ***Clusters***.



Результат успешного добавления кластера

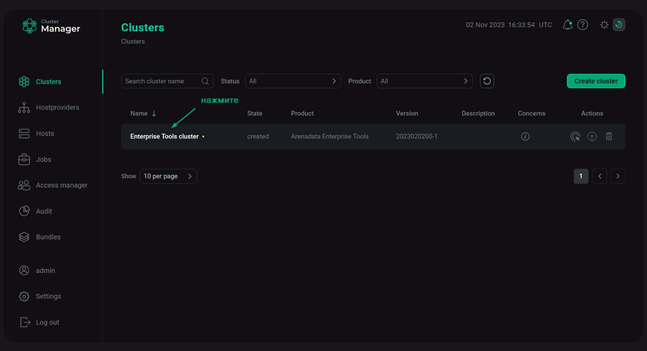
Добавление сервисов

Дарья Барышева

Назад к содержанию

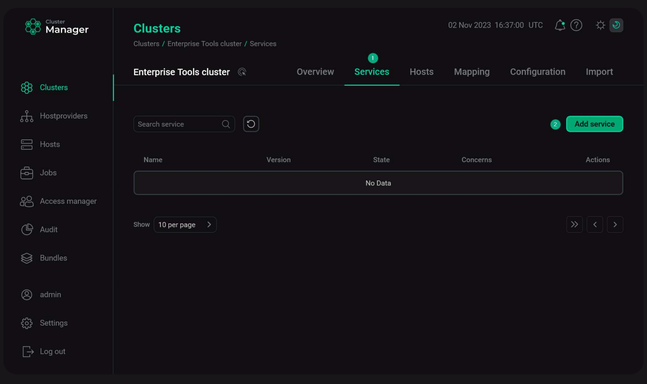
В ADCM **сервис** означает программное обеспечение, выполняющее некоторую функцию. Для добавления сервисов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



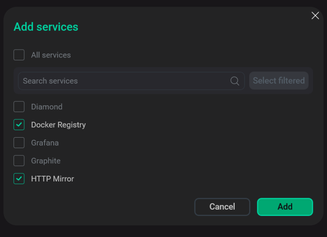
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Services*** на странице кластера и нажмите ***Add service***.



Переход к добавлению сервисов

3. В открывшемся окне выберите сервисы для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



Выбор сервисов

Краткое описание доступных сервисов приведено ниже.

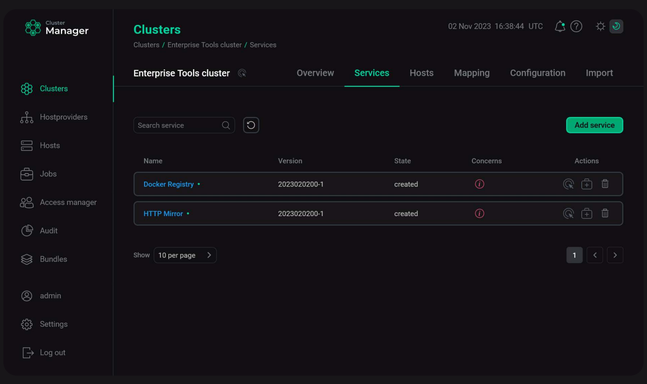
Сервисы, которые необходимо добавить в кластер Enterprise Tools

Сервис	Назначение
HTTP Mirror	Сервис, используемый для размещения пакетов репозиториев, необходимых для offline-установки продуктов
Docker Registry	Сервис, используемый для хранения образов Docker, необходимых для offline-установки продуктов

ПРИМЕЧАНИЕ

Сервис CoreDNS не используется (deprecated). Сервисы Diamond, Graphite и Grafana необходимы для настройки мониторинга — они будут описаны отдельно.

4. В результате успешно добавленные сервисы отображаются на вкладке ***Services***.



Результат успешного добавления сервисов в кластер

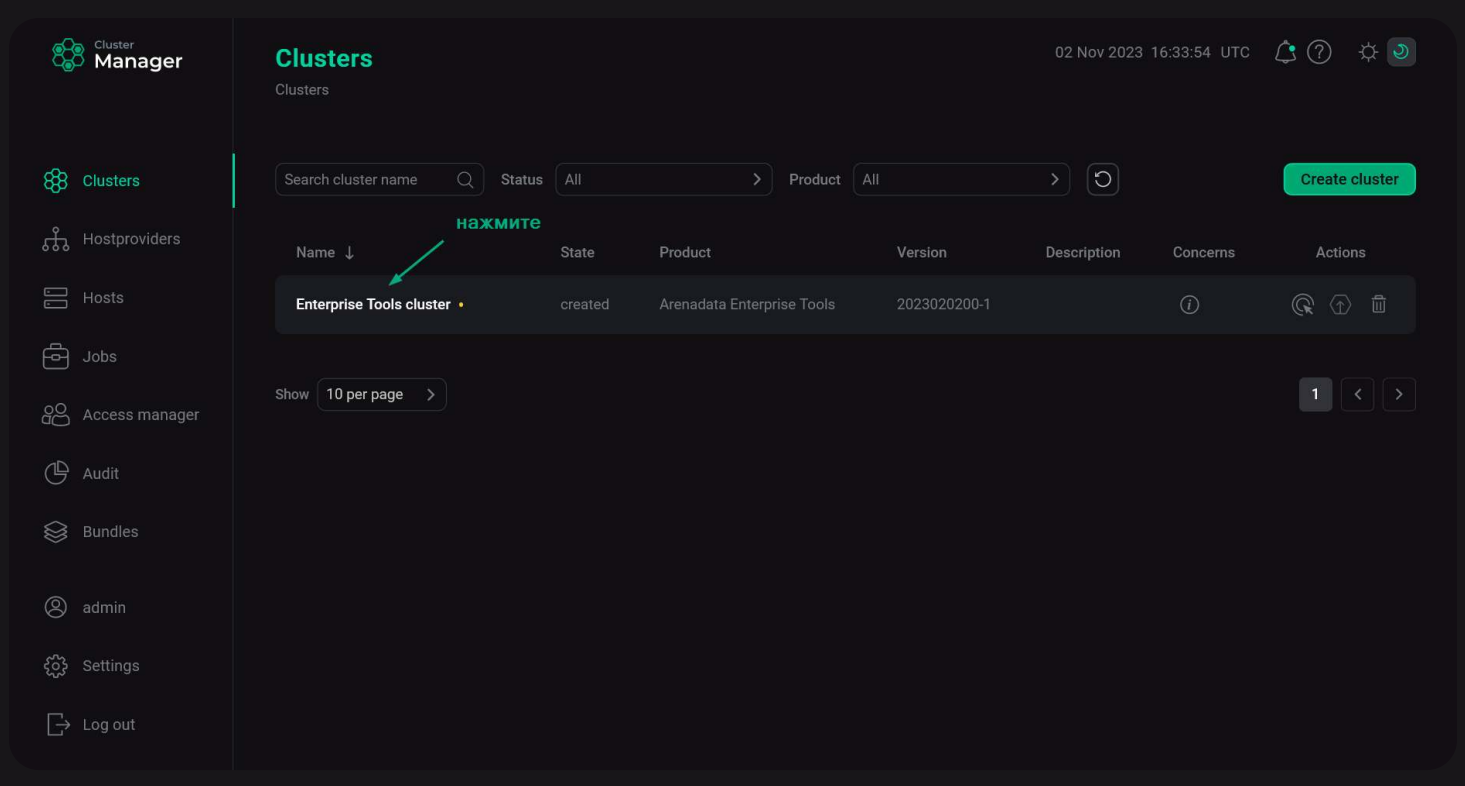
Добавление хостов в кластер

Дарья Барышева

Назад к содержанию

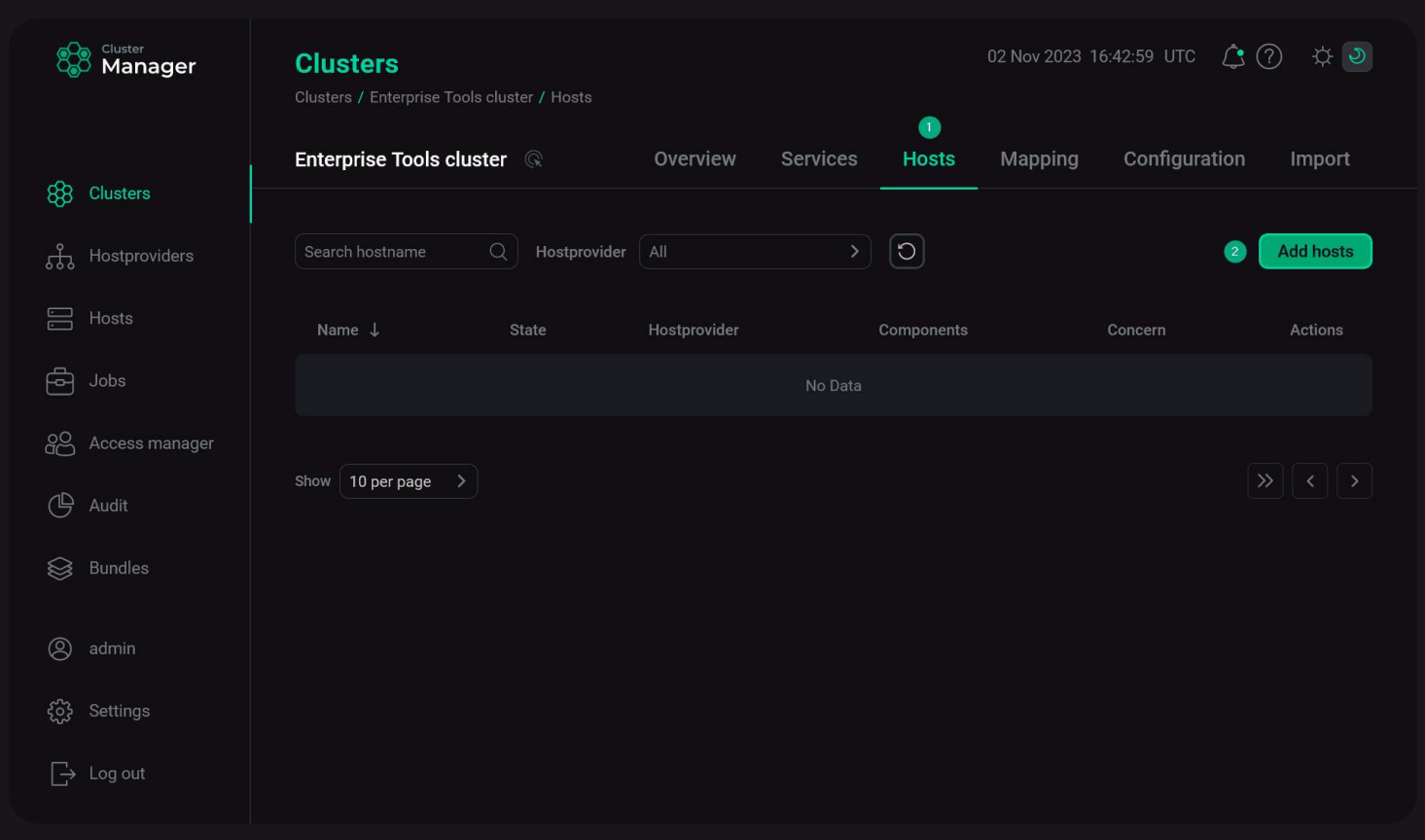
Для добавления хостов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



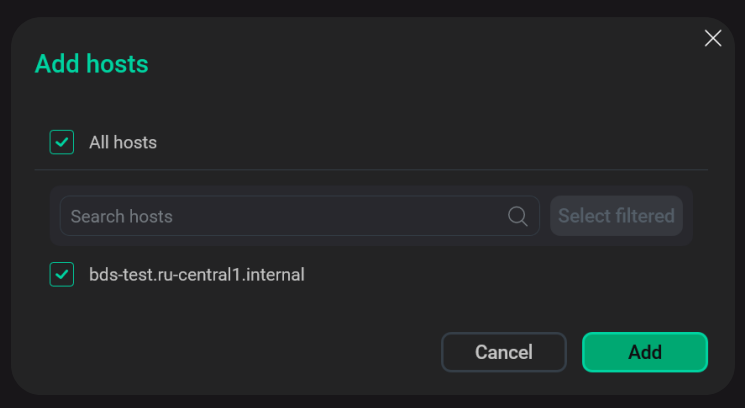
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Hosts*** на странице кластера и нажмите ***Add hosts***.



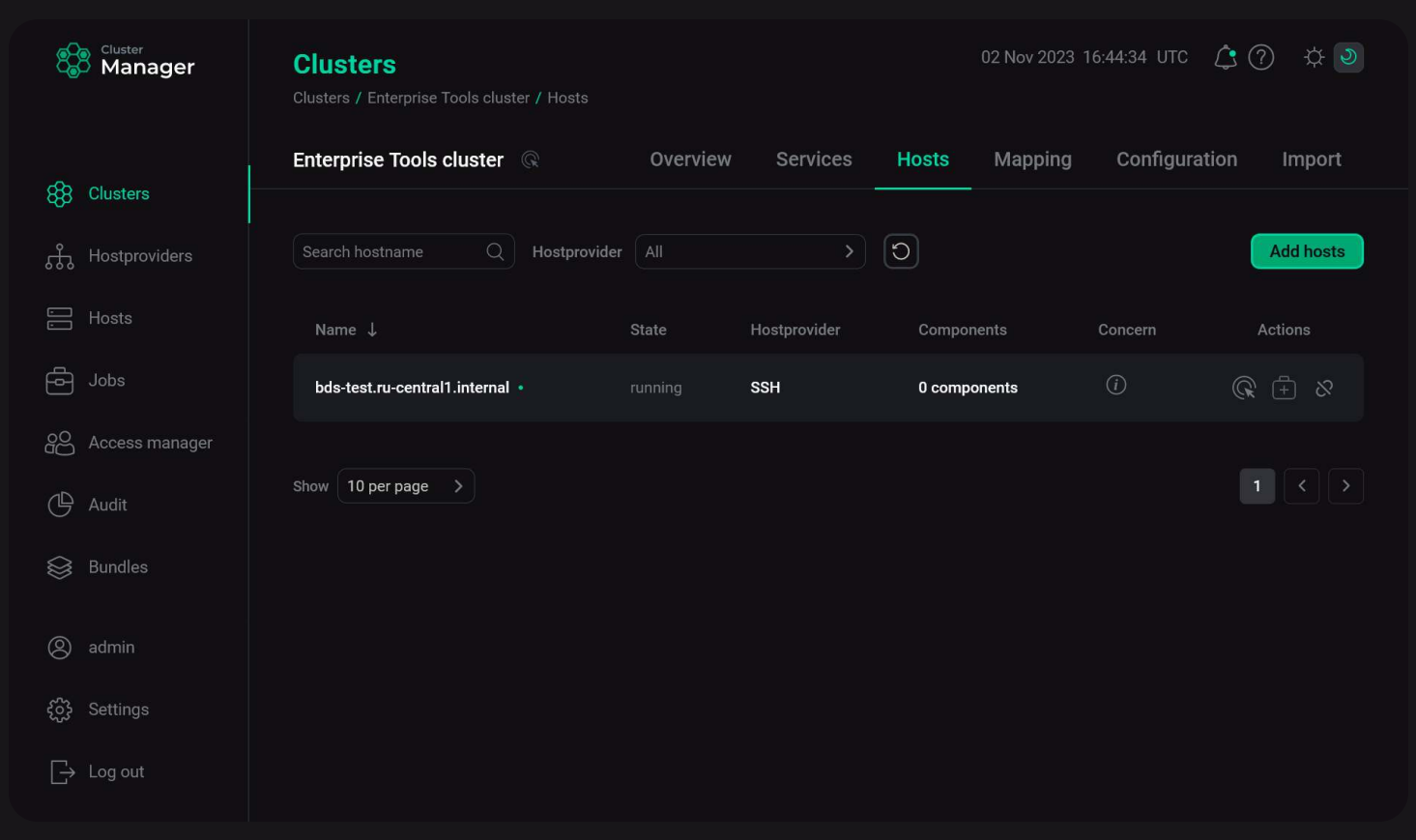
Переход к добавлению хостов

3. В открывшемся окне выберите хосты для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



Выбор хостов

4. В результате успешно добавленные хосты отображаются на вкладке ***Hosts***.



Результат успешного добавления хостов в кластер

Добавление компонентов

Дарья Барышева

Назад к содержанию

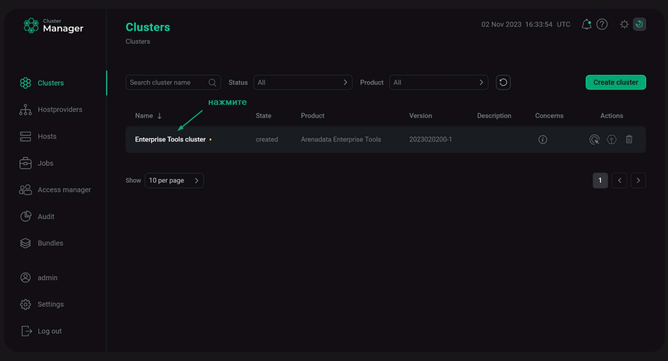
В ADCM **компонент** означает часть сервиса, которая должна быть развернута на одном или нескольких хостах кластера.

ВАЖНО

Изначально на хостах кластера нет ни одного компонента — распределение компонентов между хостами должно быть проведено вручную.

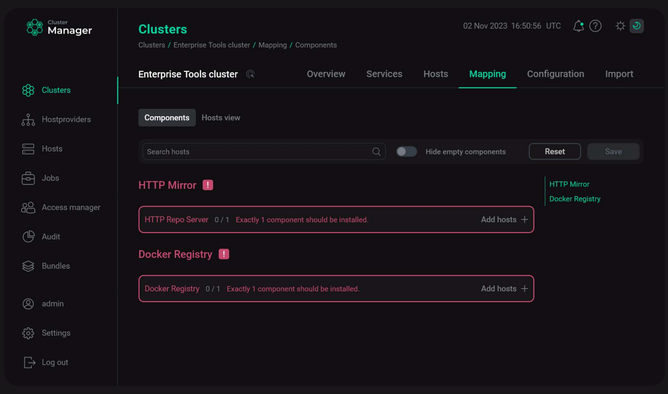
Для добавления компонентов на хосты кластера:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



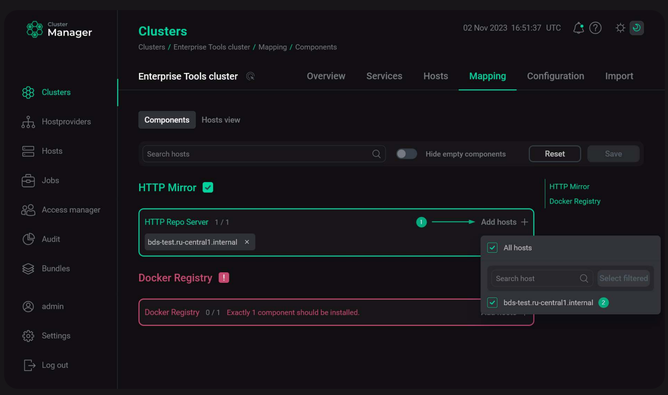
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Mapping*** на странице кластера.



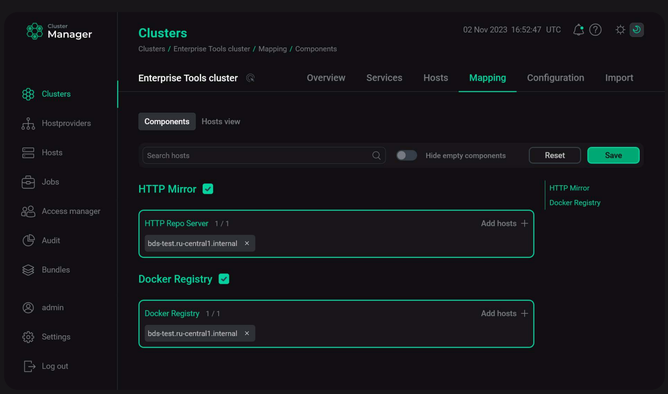
Переход к распределению сервисных компонентов

3. Распределите все компоненты между хостами кластера. Для назначения хостов компоненту нажмите ***Add hosts*** и выберите хосты в открывшемся окне.



Выбор хостов для компонента

4. После завершения распределения компонентов нажмите ***Save***.



Сохранение распределения компонентов

Установка кластера

Дарья Барышева

Содержание

Назад к содержанию

Шаг 1. Запуск установки

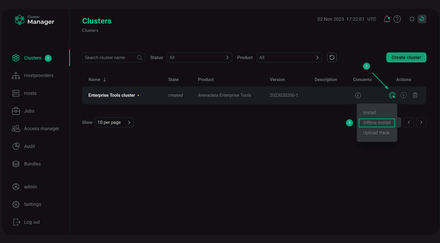
Шаг 2. Загрузка пакетов для offline-установки

Шаг 3. Проверка результатов

Шаг 1. Запуск установки

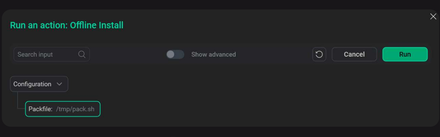
Для установки кластера Enterprise Tools выполните следующие шаги:

1. Запустите действие ***Offline Install*** для кластера, выбранного на странице ***Clusters***, нажав на иконку в столбце ***Actions***.



Переход к установке кластера

2. В открывшемся диалоговом окне введите полный путь к shell-скрипту, полученному от команды поддержки Arenadata, и нажмите ***Run***.

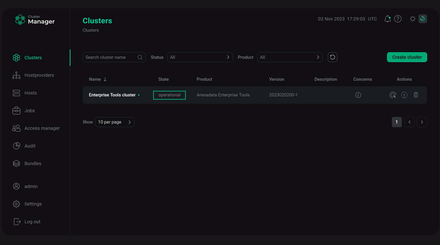


Подтверждение установки

3. Дождитесь завершения процесса установки.

ПРИМЕЧАНИЕ

В случае ошибок логи можно найти на странице ***Jobs***.

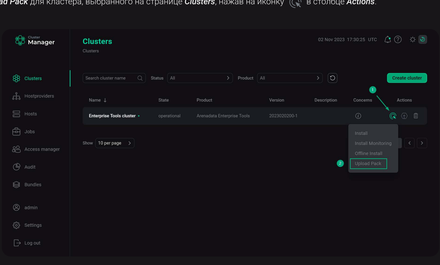


Процесс установки завершен

Шаг 2. Загрузка пакетов для offline-установки

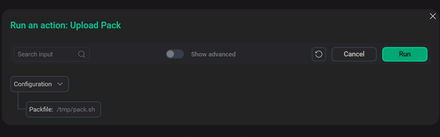
В дополнение к установке сервисов ET требуется загрузка всех установочных файлов и образов в инициализированный http-репозиторий и Docker Registry на хосте, где развернут кластер ET. Это важно для последующего offline-развертывания продуктов Arenadata. Для загрузки выполните шаги:

1. Запустите действие ***Upload Pack*** для кластера, выбранного на странице ***Clusters***, нажав на иконку в столбце ***Actions***.



Переход к загрузке пакетов

2. В открывшемся диалоговом окне введите полный путь к shell-скрипту, полученному от команды поддержки Arenadata, и нажмите ***Run***.



Подтверждение загрузки

3. Дождитесь завершения процесса загрузки.

ПРИМЕЧАНИЕ

В случае ошибок логи можно найти на странице ***Jobs***.

Шаг 3. Проверка результатов

Для проверки установки на хосте, где развернут кластер, выполните шаги:

1. Убедитесь, что порты `443` и `81` находятся в статусе `LISTEN`. Первый порт используется сервисом Docker Registry, второй порт — сервисом HTTP Mirror.

```
$ sudo netstat -ntlp|grep L|grep -E "81|443"
```

Результат команды:

```
tcp6       0      0 :::443                  :::*                    LISTEN      1694/docker-proxy-c
tcp6       0      0 :::81                   :::*                    LISTEN      1708/docker-proxy-c
```

2. Проверьте наличие директории */opt/arenadata/etools/httprepo/arenadata-repo*. Она должна содержать файлы, необходимые для offline-установки продуктов, выбранных вами на этапе получения shell-скрипта от команды поддержки Arenadata.

```
$ ls -la /opt/arenadata/etools/httprepo/arenadata-repo
```

Следующий пример показывает данные, которые могут храниться в директории в случае установки ADQM.

```
total 0
drwxr-xr-x. 5 root root 46 june 15 09:00 .
drwxr-xr-x. 3 root root 28 june 15 08:59 ..
drwxr-xr-x. 3 root root 17 june 15 09:00 ADM
drwxr-xr-x. 3 root root 33 june 15 08:59 ADQM
drwxr-xr-x. 3 root root 19 june 15 09:00 zookeeper
```

Создание кластера

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Шаг 1. Получение Enterprise-версии бандла
Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM
Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

В ADCM **кластер** означает набор сервисов, запущенных на группе хостов.

Дистрибутивы кластеров для ADCM поставляются в виде бандлов. В общем случае бандл представляет обычный архив, описывающий логику развертывания кластера.

Шаги для добавления нового кластера приведены ниже.

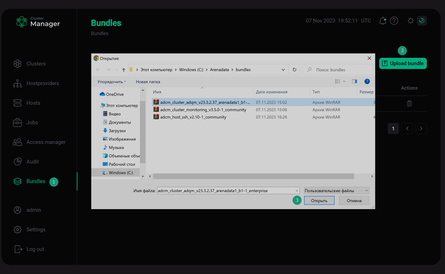
Шаг 1. Получение Enterprise-версии бандла

Пожалуйста, запросите бандл у команды поддержки Arenadata.

Шаг 2. Загрузка бандла в ADCM

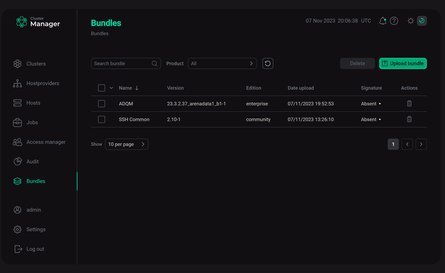
Чтобы загрузить бандл в ADCM:

1. Выберите пункт ***Bundles*** в левом навигационном меню и нажмите ***Upload bundle***.
2. Выберите бандл в открывшемся диалоговом окне.



Переход к загрузке бандла

3. После успешной загрузки бандл отображается на странице ***Bundles***.



Результат успешной загрузки бандла

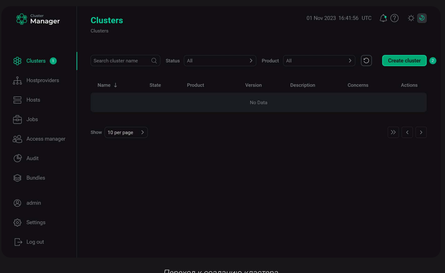
Шаг 3. Создание кластера на базе загруженного бандла

ВАЖНО

На этапе создания кластера через web-интерфейс ADCM генерируется только сам кластер. Это означает добавление записи о кластере в ADCM — сервисы на этом шаге еще не устанавливаются.

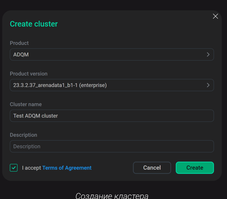
Для создания кластера необходимо выполнить шаги:

1. Выберите пункт ***Clusters*** в левом навигационном меню и нажмите ***Create cluster***.



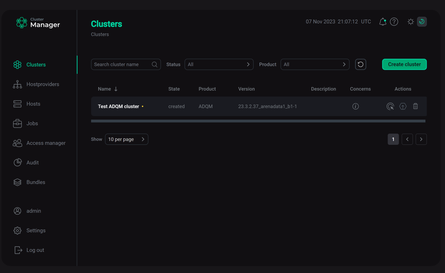
Переход к созданию кластера

2. В открывшемся окне требуется описать новый кластер:
   - Выберите загруженный бандл в поле ***Product***.
   - Выберите версию бандла в поле ***Product version***. Несколько версий становятся доступны после загрузки нескольких бандлов для одного типа продуктов.
   - Введите имя кластера в поле ***Cluster name***.
   - При необходимости добавьте описание кластера в поле ***Description***.
   - Установите флаг ***I accept Terms of Agreement*** для подписания лицензионного соглашения. Флаг отображается только для бандлов версии Enterprise. Чтобы ознакомиться с текстом соглашения, перейдите по ссылке ***Terms of Agreement***. Подписать соглашение также возможно на странице ***Bundles***, нажав на соответствующий продуктовый бандл.
   - Нажмите ***Create***.



Создание кластера

3. После успешного добавления кластер отображается на странице ***Clusters***.



Результат успешного добавления кластера

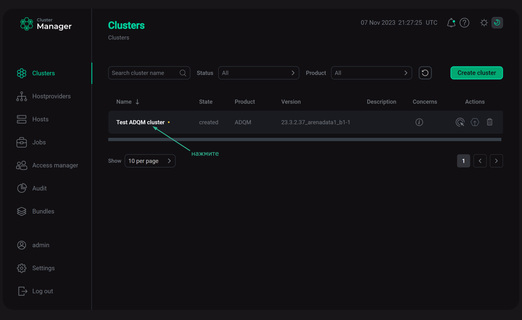
Добавление сервисов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

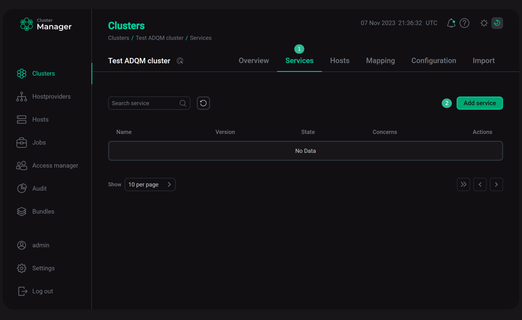
В ADCM **сервис** означает программное обеспечение, выполняющее некоторую функцию. Примеры сервисов в кластерах ADQM: ADQMDB, Monitoring Clients, Zookeeper и так далее. Для добавления сервисов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



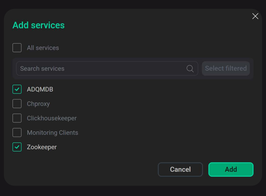
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Services*** на странице кластера и нажмите ***Add service***.



Переход к добавлению сервисов

3. В открывшемся окне выберите сервисы для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



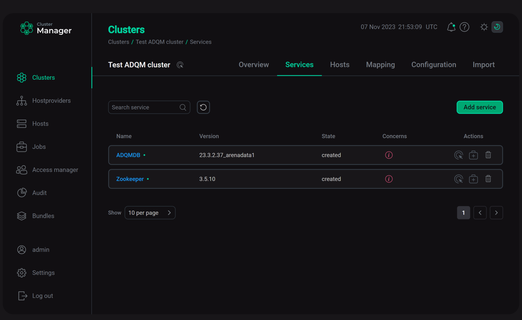
Выбор сервисов

Краткое описание доступных сервисов приведено ниже.

Сервисы, которые могут быть добавлены в кластер ADQM

Сервис	Обязательность	Назначение	Доступность
ADQMDB	Да	ClickHouse — это колоночно-ориентированная система управления базами данных (СУБД) для аналитической обработки запросов в режиме онлайн (OLAP)	Community/Enterprise
Zookeeper	Нет	Централизованный сервис для ведения информации о конфигурации, именования, обеспечения распределенной синхронизации и предоставления групповых услуг	Community/Enterprise
Clickhousekeeper	Нет	Сервис координации для репликации данных и выполнения распределенных DDL-запросов (альтернатива ZooKeeper)	Community/Enterprise
Monitoring Clients	Нет	Агенты, отправляющие информацию о хостах кластера в систему мониторинга, основанную на сервисах Diamond, Graphite и Grafana. Сервис мониторинга необходимо добавлять в кластер после создания и настройки кластера мониторинга	Community/Enterprise
Monitoring	Нет	Сервис для сбора и хранения метрик мониторинга кластера ADQM на базе системы мониторинга Prometheus и сервиса Grafana	Community/Enterprise
Chproxy	Нет	HTTP-прокси и балансировщик нагрузки для базы данных ClickHouse	Enterprise

4. В результате успешно добавленные сервисы отображаются на вкладке ***Services***.



Результат успешного добавления сервисов в кластер

ПРИМЕЧАНИЕ

Опциональные сервисы могут быть добавлены в кластер позднее. Процесс добавления сервисов в уже развернутый кластер не отличается от описанного выше.

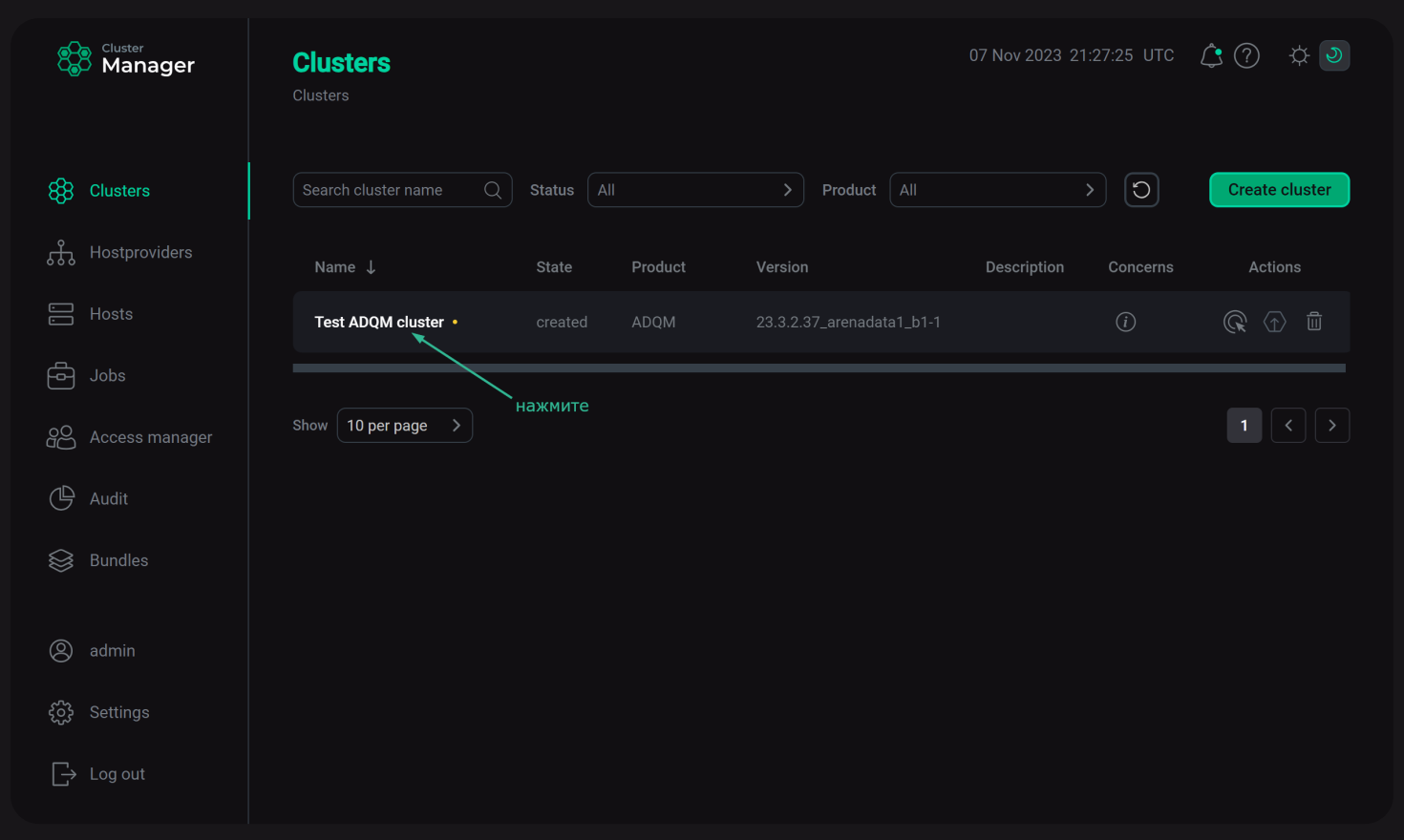
Добавление хостов в кластер

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

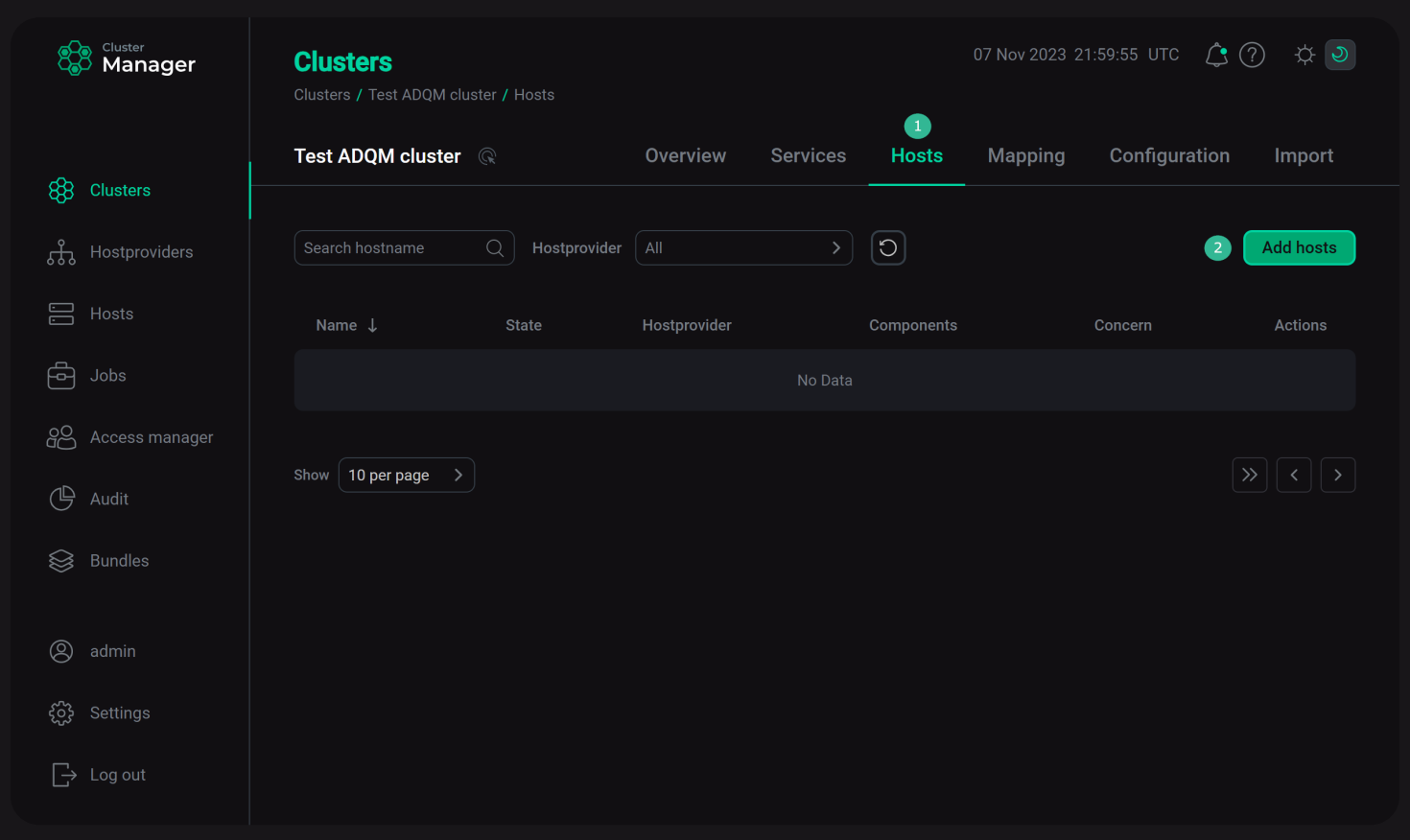
Для добавления хостов в кластер:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



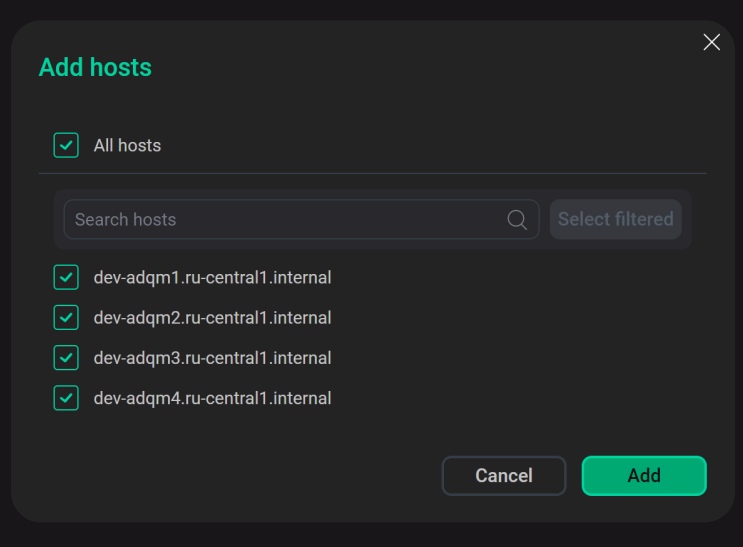
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Hosts*** на странице кластера и нажмите ***Add hosts***.



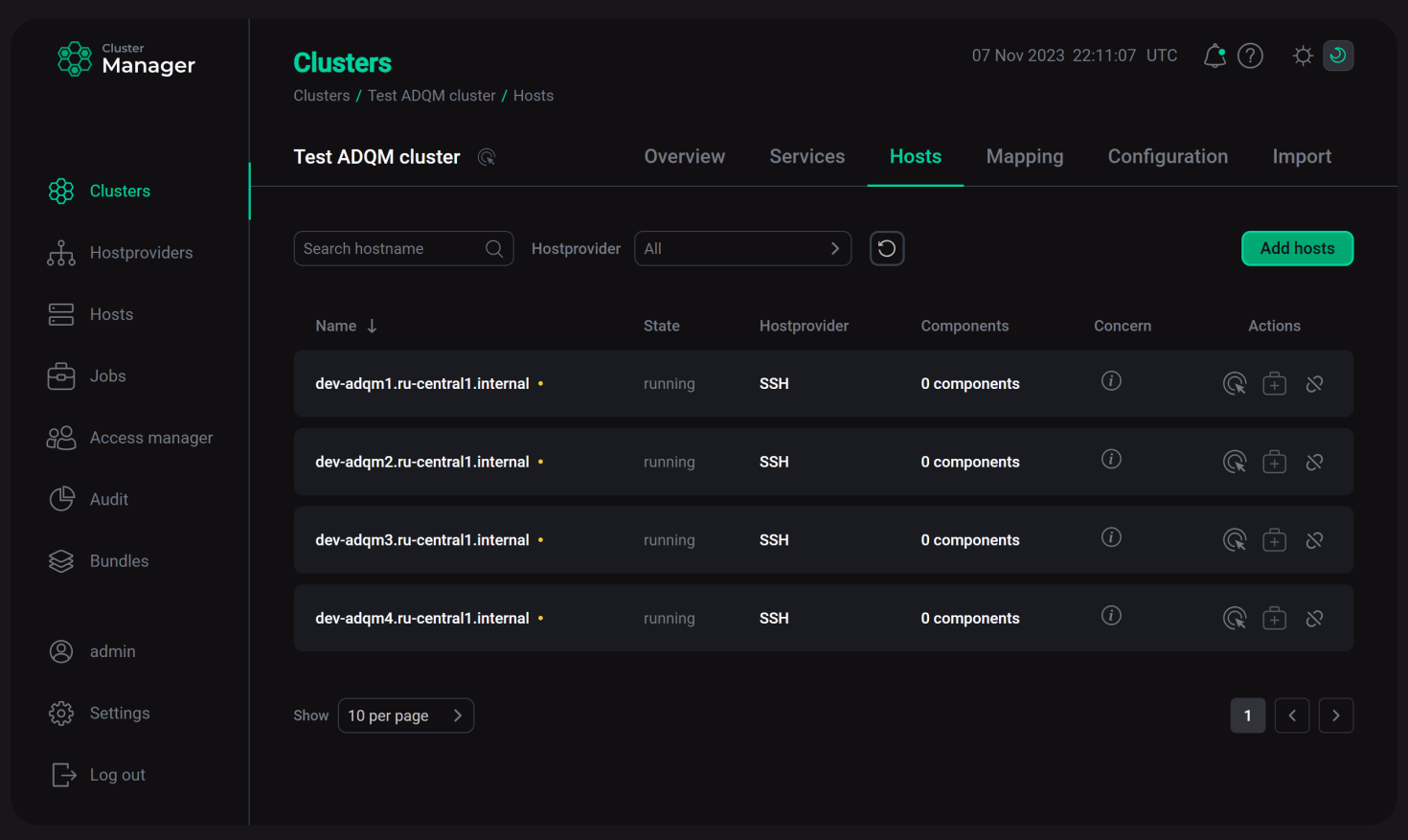
Переход к добавлению хостов

3. В открывшемся окне выберите хосты для добавления в кластер и нажмите ***Add***.



Выбор хостов

4. В результате успешно добавленные хосты отображаются на вкладке ***Hosts***.



Результат успешного добавления хостов в кластер

Добавление компонентов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Назад к содержанию

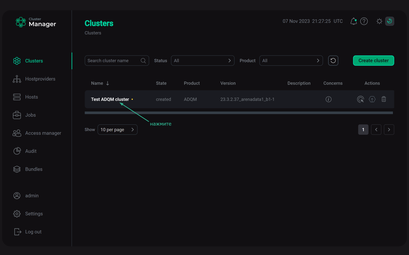
В ADCM **компонент** означает часть сервиса, которая должна быть развернута на одном или нескольких хостах кластера.

ВАЖНО

Изначально на хостах кластера нет ни одного компонента — распределение компонентов между хостами должно быть проведено вручную.

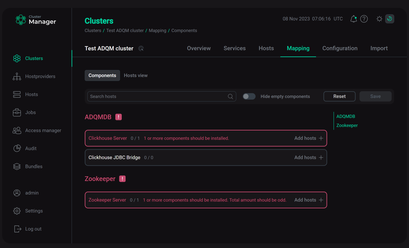
Для добавления компонентов на хосты кластера:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



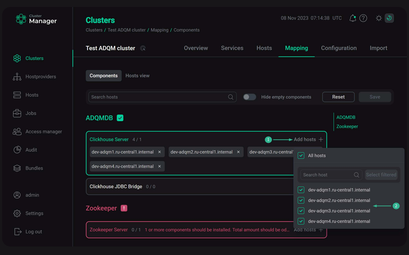
Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Mapping*** на странице кластера.



Переход к распределению сервисных компонентов

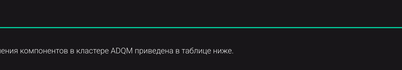
3. Распределите все компоненты между хостами кластера. Для назначения хостов компоненту нажмите ***Add hosts*** и выберите хосты в открывшемся окне.



Выбор хостов для компонента

Обязательные компоненты

Каждый сервис может иметь обязательные и опциональные компоненты. Обязательные подсвечиваются красным цветом. Также в интерфейсе ADCM для них выводится информация о том, в каком количестве необходимо установить каждый компонент.



Обязательные компоненты

ВНИМАНИЕ

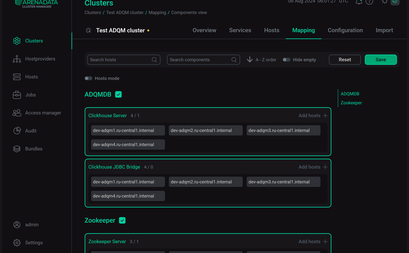
Без назначения нужного числа хостов обязательным компонентам сохранение общей схемы распределения невозможно.

Типовая схема распределения компонентов в кластере ADQM приведена в таблице ниже.

Распределение компонентов ADQM

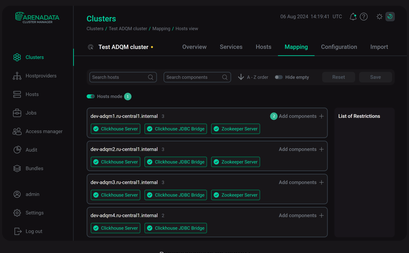
Хост	Сервис	Компонент	Примечание
Любой хост	ADQMDB	Clickhouse Server	Необходимо установить один или несколько компонентов
Все хосты с Clickhouse Server	ADQMDB	Clickhouse JDBC Bridge	При установке этого компонента (опционально) необходимо добавить его на все хосты кластера, где установлен компонент Clickhouse Server
Любой хост	Zookeeper	Zookeeper Server	Должен быть установлен один или несколько компонентов. Суммарное количество должно быть нечетным
Любой хост	Clickhousekeeper	Clickhouse Keeper Server	Должен быть установлен один или несколько компонентов. Суммарное количество должно быть нечетным
Любой хост	Chproxy	Chproxy Proxy Server	Необходимо установить один или несколько компонентов

4. После завершения распределения компонентов нажмите ***Save***.



Сохранение распределения компонентов

Начиная с версии 2.2.0 ADCM поддерживает альтернативный способ сопоставления — по хостам. Для этого переведите в активное положение переключатель ***Hosts mode*** и распределите компоненты между хостами путем нажатия на кнопку ***Add components*** напротив каждого хоста.



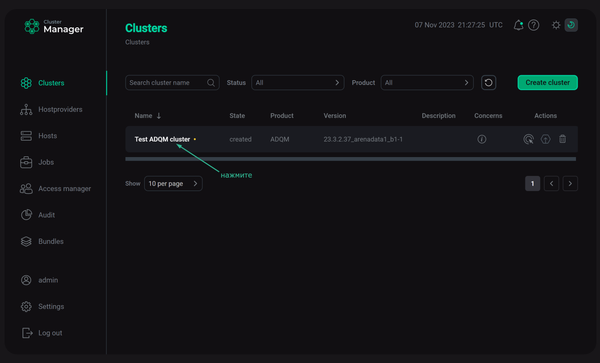
Распределение по хостам

Настройка сервисов

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

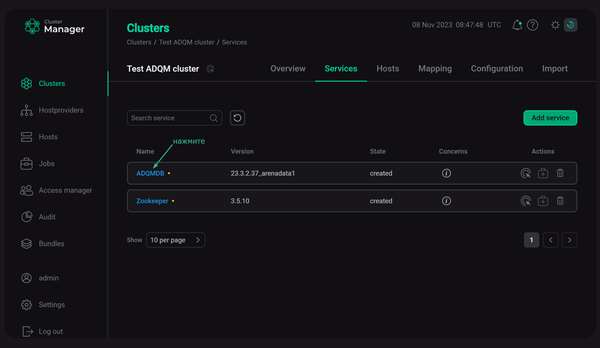
Назад к содержанию

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



Выбор кластера

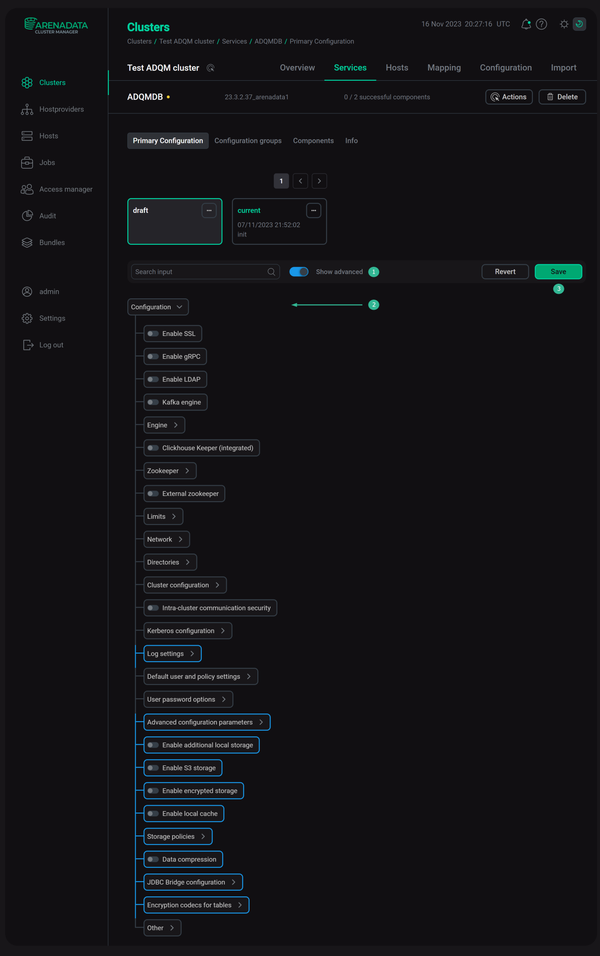
2. Откройте вкладку ***Services*** на странице кластера. Нажмите на имя сервиса в столбце ***Name***.



Переход к настройке сервиса

3. В открывшемся окне:

   - Откройте вкладку ***Primary Configuration***.
   - Переведите в активное состояние переключатель ***Show advanced***.
   - Заполните конфигурационные параметры выбранного сервиса. Поля, подсвеченные красным, обязательны для заполнения.
   - Нажмите ***Save***.



Настройка сервиса

ПРИМЕЧАНИЕ

Более подробную информацию по всем конфигурационным параметрам можно получить в статье Конфигурационные параметры.

Настройка кластера

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

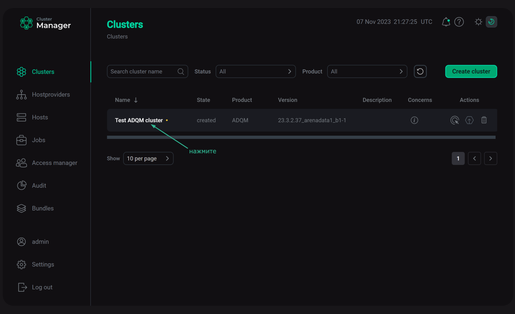
Primary configuration
Configuration groups
Ansible settings

ВАЖНО

В большинстве случаев кастомная настройка кластера не требуется — значения параметров можно оставить по умолчанию.

После добавления нового кластера можно выполнить его настройку. Для этого выполните шаги:

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Configuration*** на странице кластера. Вкладка ***Configuration*** состоит из трех подразделов: ***Primary configuration***, ***Configuration groups***, ***Ansible settings***.

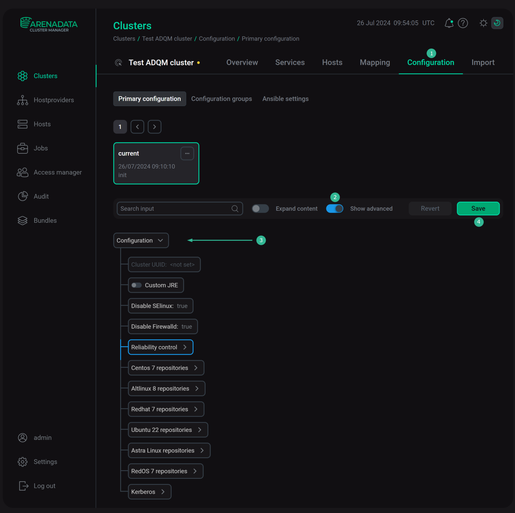
3. Заполните необходимые конфигурационные параметры на нужной вкладке и нажмите ***Save***.

Primary configuration

Вкладка ***Configuration*** → ***Primary configuration*** содержит основные конфигурационные параметры кластера.

Доступные для редактирования конфигурационные параметры кластера ADQM перечислены ниже:

- ***Custom JRE*** — переключатель, определяющий необходимость использования кастомного пути к Java для сервисов кластера ADQM. При активации переключателя становится доступно для заполнения поле ***JAVA_HOME***, в котором требуется указать путь к работающей Java. Никакие системные пакеты JRE при этом устанавливаться не будут.
- ***Disable SElinux*** — отключает SElinux на хостах кластера. Параметр доступен начиная с версии ADQM 22.8.4.7.1.b1.
- ***Disable Firewalld*** — отключает firewalld на хостах кластера. Параметр доступен начиная с версии ADQM 22.8.4.7.1.b1.
- ***Reliability control*** — секция доступна при включенной опции ***Show advanced***. Содержит следующие настройки:
  - ***retries*** — количество попыток для операций в кластере (по умолчанию `3`);
  - ***delay*** — задержка между попытками в секундах (по умолчанию `10`);
  - ***timeout*** — тайм-аут проверки сетевых портов в секундах (по умолчанию `60`).
- Пути к репозиториям, которые будут использованы в процессе установки в зависимости от операционной системы кластера (Centos, Alt Linux, Red Hat, Ubuntu, Astra Linux или РЕД ОС):
  - ***monitoring*** — репозиторий для установки мониторинга;
  - ***zookeeper_repo*** — репозиторий для установки Arenadata Zookeeper;
  - ***ADQM*** — репозиторий для установки ADQM;
  - ***prometheus_repo*** — репозиторий для установки Prometheus;
  - ***ADQM_arenadata_enterprise*** — репозиторий для установки Enterprise-версии ADQM.
- ***Kerberos*** — конфигурационные параметры для аутентификации по протоколу Kerberos (некоторые параметры становятся видимыми только при включенной опции ***Show advanced***).



Конфигурирование кластера

Configuration groups

Вкладка ***Configuration*** → ***Configuration groups*** предназначена для настройки конфиг-групп кластера.

Ansible settings

Вкладка ***Configuration*** → ***Ansible settings*** предназначена для ввода конфигурационных настроек Ansible на уровне кластера. Вкладка доступна начиная с версии ADCM 2.2.0.

Параметры Ansible

Имя	Описание	По умолчанию
forks	Число параллельных процессов, генерируемых при коммуникации с удаленными хостами	5

ПРИМЕЧАНИЕ

На этапе offline-установки указанные параметры игнорируются. Вместо этих репозиториев используются данные, сохраненные локально в кластере Enterprise Tools.

Импорт настроек ET

Дарья Барышева, Елена Дворядкина

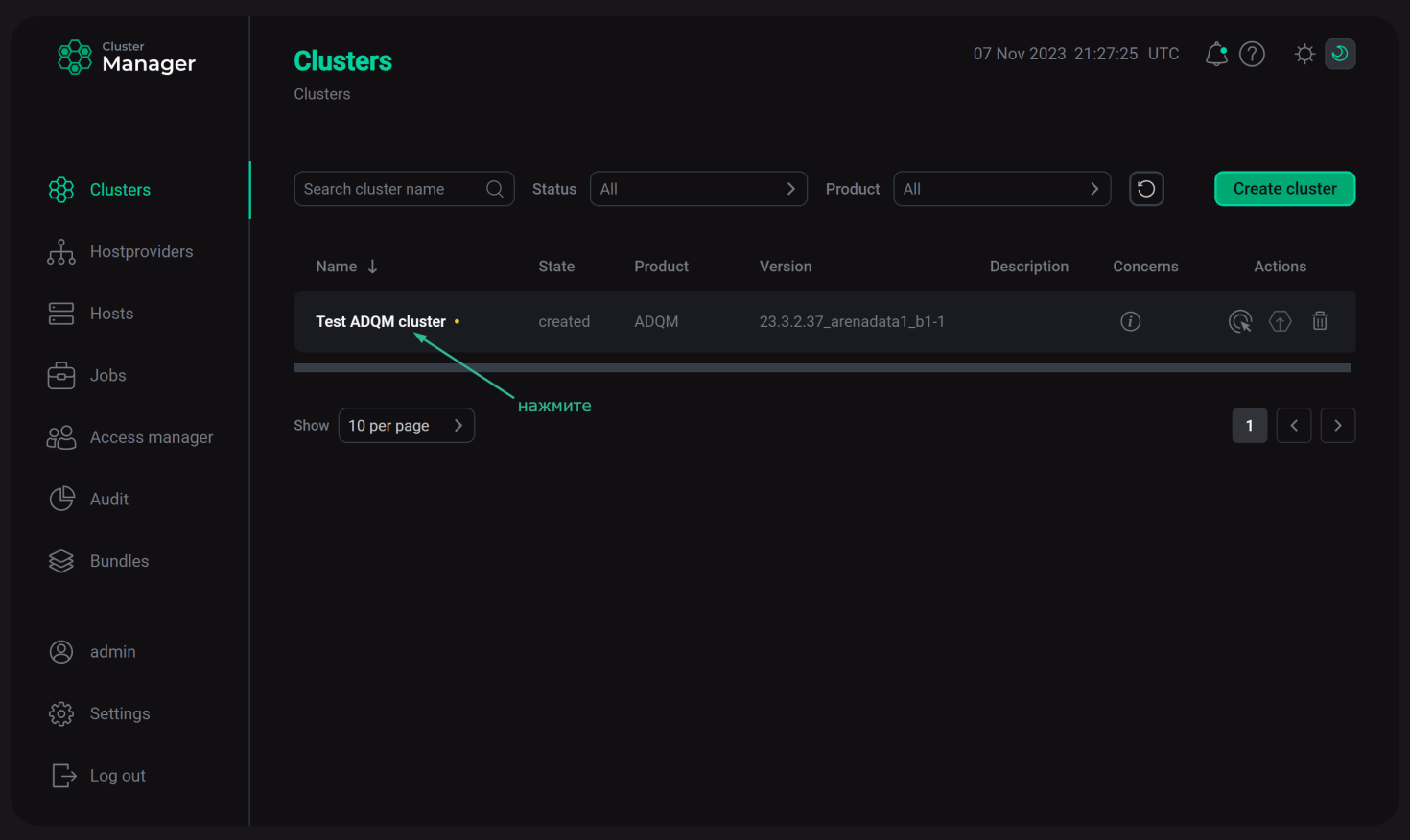
Назад к содержанию

ВАЖНО

Этот шаг необходим только в случае offline-установки.

Для установки кластера в режиме offline требуется интегрировать его с ранее созданным кластером Enterprise Tools (ET):

1. Выберите кластер на странице ***Clusters***. Для этого нажмите на имя кластера в столбце ***Name***.



Выбор кластера

2. Откройте вкладку ***Import*** на странице кластера.

3. Выберите сервис ***HTTP Mirror*** предварительно созданного кластера ET.

4. Нажмите ***Import***.

Интеграция с кластером ET

ПРИМЕЧАНИЕ

После успешного импорта данные, хранимые локально в кластере Enterprise Tools, могут быть использованы на этапе установки продуктового кластера. Таким образом, их загрузка через Интернет не требуется.

Установка кластера

Дарья Барсукова, Елена Дергорукова

Содержание

Назад к содержанию

- Шаг 1. Запуск установки
  - Установка всего кластера
  - Установка отдельных сервисов
- Шаг 2. Просмотр результатов установки
- Шаг 3. Проверка статуса кластера после установки

Шаг 1. Запуск установки

Существует два способа установки:

1. **Установка всего кластера**. В этом методе все сервисы кластера устанавливаются автоматически друг за другом после применения действия *Install* к кластеру.
2. **Установка отдельных сервисов**. В этом методе каждый сервис устанавливается вручную путем применения к нему одного или нескольких действий. Этот способ также можно использовать для добавления новых сервисов в уже развернутый кластер.

В обоих методах каждый сервис запускается автоматически после установки.

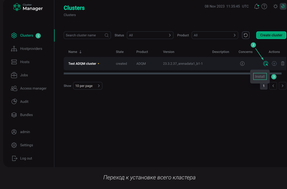
ПРИМЕЧАНИЕ

В случае ошибок логи можно найти на странице **Jobs**.

Установка всего кластера

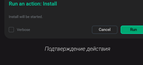
Чтобы установить все сервисы кластера за одну операцию, выполните шаги:

1. Примените действие *Install* к кластеру, выбранному на странице **Clusters**, нажав на иконку в столбце **Actions**.



Переход к установке всего кластера

2. Подтвердите действие в открывшемся окне.



Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки.

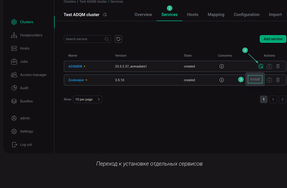
Установка отдельных сервисов

Чтобы установить один или несколько сервисов вручную, необходимо предварительно добавить эти сервисы в кластер и затем применить к ним действия, описанные ниже.

ВНИМАНИЕ

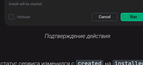
Обратите внимание, что сервисы устанавливаются по очереди друг за другом. Не пытайтесь установить следующий сервис до окончания установки предыдущего.

1. Откройте вкладку **Services** на странице кластера. Для сервиса, который должен быть установлен, нажмите на иконку в столбце **Actions** и выберите действие *Install* из выпадающего списка.



Переход к установке отдельных сервисов

2. Подтвердите действие в открывшемся окне.



Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки и убедитесь, что статус сервиса изменился с `created` на `installed`.
4. Повторите предыдущие шаги для всех сервисов, которые необходимо установить.

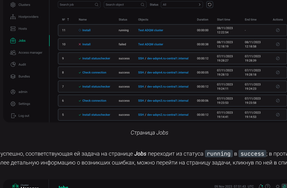
ВАЖНО

При установке сервисов вручную важно соблюдать следующий порядок:

1. Zookeeper / Clickhousekeeper
2. ADQMDB
3. Chproxy
4. Monitoring Clients / Monitoring

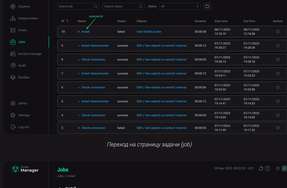
Шаг 2. Просмотр результатов установки

ADCM запускает отдельную задачу (job) для установки, как и для любого другого процесса. Для получения информации о статусе задач предназначена страница **Jobs**.

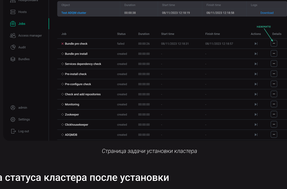


Страница Jobs

Если установка завершается успешно, соответствующая ей задача на странице **Jobs** переходит из статуса `running` в `success`, в противном случае — в статус `failed`. Чтобы получить более детальную информацию о возникших ошибках, можно перейти на страницу задачи, кликнув по ней в списке задач на странице **Jobs**.



Переход на страницу задачи (job)

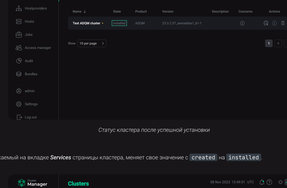


Страница задачи установки кластера

Шаг 3. Проверка статуса кластера после установки

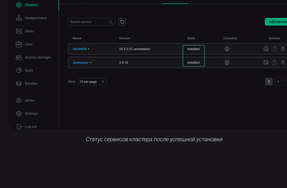
В результате успешной установки происходит обновление статуса кластера и его сервисов:

- Статус кластера, отображаемый в столбце **State** на странице **Clusters**, меняет свое значение с `created` на `installed`.



Статус кластера после успешной установки

- Статус сервисов, отображаемый на вкладке **Services** страницы кластера, меняет свое значение с `created` на `installed`.



Статус сервисов кластера после успешной установки

Сервис мониторинга

© Илья Шаповалов

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
Шаг 1. Добавление сервиса
Шаг 2. Добавление компонентов
Шаг 3. Настройка сервиса
Шаг 4. Установка сервиса
Шаг 5. Проверка результатов
Данные в формате Prometheus
Веб-интерфейс Prometheus
Веб-интерфейс Grafana

Обзор

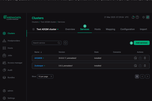
При добавлении сервиса Monitoring в кластер мы выбираем хосты кластера можно установить node exporter — агент мониторинга, который будет собирать системные метрики и отдавать их серверу Prometheus. Prometheus может собирать метрики сервиса из ACOM с помощью Grafana. Grafana Cloud может отправлять метрики для работы в фоновом Prometheus и портах и значения (конфиг). Для мониторинга можно также использовать [Metrics](#) [Grafana configuration](#).

Лучшая практика

- Если у вас уже установлен Prometheus, вы можете использовать сервисный Prometheus, сам сервис Prometheus или Grafana.
- Для мониторинга кластера ACOM рекомендуется использовать [Grafana Cloud](#) — это облачный сервис для мониторинга ACOM, который не требует установки и настройки.
- Вы также можете использовать [Grafana Cloud](#), чтобы отправлять метрики для мониторинга Prometheus, развернутого в ACOM, в свой Prometheus.

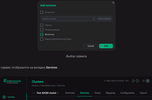
Шаг 1. Добавление сервиса

1. В настройках ACOM откройте страницу **Clusters** и нажмите на имени кластера ACOM. Затем на открывшейся странице кластера перейдите на вкладку **Services** и нажмите **Add service**.



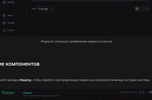
Переход к добавлению сервиса

2. В открывшемся окне выберите сервис **Monitoring** и нажмите **Add**.



Выбор сервиса

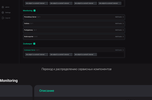
В результате добавленный сервис отобразится на вкладке **Services**.



Результат успешного добавления сервиса в кластер

Шаг 2. Добавление компонентов

1. На странице настроек сервиса **Mapping**, чтобы перейти к распределению серверных компонентов между хостами кластера.

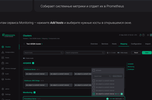


Переход к распределению серверных компонентов

Компоненты сервиса Monitoring

Компонент	Описание
Prometheus Server	Хранит и позволяет запрашивать все метрики кластера ACOM
Grafana	Позволяет визуализировать метрики ACOM в виде графиков и дашбордов, настраиваемых в реальном
Fluentdmetrics	Принимает и отдает в Prometheus статистические метрики. Используется, чтобы передать в Prometheus структуры кластера ACOM
Node Exporter	Собирает системные метрики и отдает их в Prometheus

2. Назначьте хосты компонентам сервиса Monitoring — нажмите **Add hosts** и выберите нужные хосты в открывшемся окне.

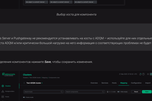


Выбор хоста для компонента

Внимание!

Компоненты Prometheus Server и Fluentgateway не рекомендуется устанавливать на хосты с ACOM! — воспользуйтесь для них отдельным хостом. Если вы используете Grafana Cloud, Monitoring вы установили компоненты Fluentgateway [Metrics](#) для фонового ACOM и будет использовать значения параметров по умолчанию.

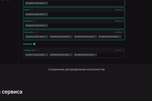
3. После завершения распределения компонентов нажмите **Save**, чтобы сохранить изменения.



Сохранение распределения компонентов

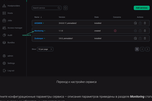
Шаг 3. Настройка сервиса

1. Откройте вкладку **Services** на странице кластера и нажмите на имени сервиса **Monitoring** в списке **Name**.



Переход к настройке сервиса

2. В открывшемся окне настроек конфигурационных параметров сервиса — они уже корректно проверены и созданы **Monitoring** (общие [конфигурационные параметры](#)). Также можно изменить значения по умолчанию.



Настройка сервиса Monitoring

После указания всех необходимых параметров нажмите **Save**.

Лучшая практика

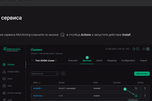
Параметры доступа к метрикам кластера ACOM/S, Zookeeper, ClickHouse задаются при установке и их невозможно изменить [Metrics](#) конфигурацию можете изменить. Если вы используете сервис Grafana Monitoring, вы установили значения параметров доступа [Metrics](#) для фонового ACOM и будет использовать значения параметров по умолчанию.

Шаг 4. Установка сервиса

1. На вкладке **Services** в строке сервиса Monitoring нажмите на кнопку **Actions** и щелкните действие **Install**.

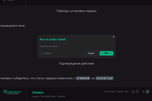
Переход к установке сервиса

2. Подтвердите действие в появившемся окне.



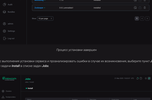
Подтверждение действия

3. Дождитесь завершения установки и убедитесь, что статус сервиса изменился с **Installed** на **Installed**.



Процесс установки завершен

Чтобы посмотреть процесс выполнения и логи сервиса Fluentdmetrics, щелкните по строке не возникновение, выберите пункт **Jobs** в левом нижнем углу и нажмите на **Install** и нажмите кнопку **Jobs**.



Страница задачи Install

Шаг 5. Проверка результатов

Сервис Monitoring запускается автоматически после установки. По завершении установки необходимо убедиться, что у кластера ACOM есть доступ к метрикам сервиса Monitoring. Для этого откройте в браузере страницу http://10.10.40.101:7000. Для ее проверки, можно в браузере посмотреть метрики в формате Prometheus, а также использовать веб-интерфейсы Prometheus и Grafana.

Данные в формате Prometheus

В адресной строке браузера введите адрес хоста кластера ACOM, с таким условием порт и конечную точку для (чтобы) с параметрами или системными метрики кластера ACOM.

- по умолчанию **Metrics** в среде сервиса по адресу http://10.10.40.101:7000/metrics — настройки доступа к метрикам кластера ACOM/S и его сервисов.
- и сервис **Node Exporter settings** на странице сервиса Monitoring — настройки доступа к системным метрикам хоста из кластера ACOM.

Пример адреса для всех метрик кластера ACOM/S: **10.10.40.101** и http://10.10.40.101:9100/metrics.

В ответ вернется большой список метрик, например:

```
# HELP node_exporter_build_info A metric with a constant '1' value labeled by version, revision, branch, goversion from which node_exporter was built, and the goos and goarch for the build.
# TYPE node_exporter_build_info gauge
node_exporter_build_info{branch="HEAD",goarch="amd64",goos="linux",goversion="go1.19.3",revision="c9b0c6a96a4ac4ebf5d21e8b7394f1a1a182ff4f",tags="unknown",version="1.4.0"} 1
# HELP node_filesystem_avail_bytes Filesystem space available to non-root users in bytes.
# TYPE node_filesystem_avail_bytes gauge
node_filesystem_avail_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_filesystem_device_error Whether an error occurred while getting statistics for the given device.
# TYPE node_filesystem_device_error gauge
node_filesystem_device_error{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 0
# HELP node_filesystem_files Filesystem total file nodes.
# TYPE node_filesystem_files gauge
node_filesystem_files{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.048576e+06
# HELP node_filesystem_files_free Filesystem total free file nodes.
# TYPE node_filesystem_files_free gauge
node_filesystem_files_free{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.048576e+06
# HELP node_filesystem_free_bytes Filesystem free space in bytes.
# TYPE node_filesystem_free_bytes gauge
node_filesystem_free_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_filesystem_readonly Filesystem read-only status.
# TYPE node_filesystem_readonly gauge
node_filesystem_readonly{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 0
# HELP node_filesystem_size_bytes Filesystem size in bytes.
# TYPE node_filesystem_size_bytes gauge
node_filesystem_size_bytes{device="/dev/sda1",fstype="ext4",mountpoint="/"} 1.0737418240e+10
# HELP node_forks_total Total number of forks.
# TYPE node_forks_total counter
node_forks_total 0
# HELP node_intr_total Total number of interrupts serviced.
# TYPE node_intr_total counter
node_intr_total 0
# HELP node_load1 1m load average.
# TYPE node_load1 gauge
node_load1 0.08
# HELP node_load15 15m load average.
# TYPE node_load15 gauge
node_load15 0.05
# HELP node_load5 5m load average.
# TYPE node_load5 gauge
node_load5 0.06
# HELP node_memory_Active_anon_bytes Memory information field Active_anon_bytes.
# TYPE node_memory_Active_anon_bytes gauge
node_memory_Active_anon_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Active_bytes Memory information field Active_bytes.
# TYPE node_memory_Active_bytes gauge
node_memory_Active_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Active_file_bytes Memory information field Active_file_bytes.
# TYPE node_memory_Active_file_bytes gauge
node_memory_Active_file_bytes 0
# HELP node_memory_AnonHugePages_bytes Memory information field AnonHugePages_bytes.
# TYPE node_memory_AnonHugePages_bytes gauge
node_memory_AnonHugePages_bytes 0
# HELP node_memory_AnonPages_bytes Memory information field AnonPages_bytes.
# TYPE node_memory_AnonPages_bytes gauge
node_memory_AnonPages_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Bounce_bytes Memory information field Bounce_bytes.
# TYPE node_memory_Bounce_bytes gauge
node_memory_Bounce_bytes 0
# HELP node_memory_Buffers_bytes Memory information field Buffers_bytes.
# TYPE node_memory_Buffers_bytes gauge
node_memory_Buffers_bytes 0
# HELP node_memory_Cached_bytes Memory information field Cached_bytes.
# TYPE node_memory_Cached_bytes gauge
node_memory_Cached_bytes 0
# HELP node_memory_CmaFree_bytes Memory information field CmaFree_bytes.
# TYPE node_memory_CmaFree_bytes gauge
node_memory_CmaFree_bytes 0
# HELP node_memory_CmaTotal_bytes Memory information field CmaTotal_bytes.
# TYPE node_memory_CmaTotal_bytes gauge
node_memory_CmaTotal_bytes 0
# HELP node_memory_CommitLimit_bytes Memory information field CommitLimit_bytes.
# TYPE node_memory_CommitLimit_bytes gauge
node_memory_CommitLimit_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Committed_AS_bytes Memory information field Committed_AS_bytes.
# TYPE node_memory_Committed_AS_bytes gauge
node_memory_Committed_AS_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_DirectMap1G_bytes Memory information field DirectMap1G_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap1G_bytes gauge
node_memory_DirectMap1G_bytes 0
# HELP node_memory_DirectMap2M_bytes Memory information field DirectMap2M_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap2M_bytes gauge
node_memory_DirectMap2M_bytes 0
# HELP node_memory_DirectMap4k_bytes Memory information field DirectMap4k_bytes.
# TYPE node_memory_DirectMap4k_bytes gauge
node_memory_DirectMap4k_bytes 0
# HELP node_memory_Dirty_bytes Memory information field Dirty_bytes.
# TYPE node_memory_Dirty_bytes gauge
node_memory_Dirty_bytes 0
# HELP node_memory_HardwareCorrupted_bytes Memory information field HardwareCorrupted_bytes.
# TYPE node_memory_HardwareCorrupted_bytes gauge
node_memory_HardwareCorrupted_bytes 0
# HELP node_memory_HugePages_Free Memory information field HugePages_Free.
# TYPE node_memory_HugePages_Free gauge
node_memory_HugePages_Free 0
# HELP node_memory_HugePages_Rsvd Memory information field HugePages_Rsvd.
# TYPE node_memory_HugePages_Rsvd gauge
node_memory_HugePages_Rsvd 0
# HELP node_memory_HugePages_Surp Memory information field HugePages_Surp.
# TYPE node_memory_HugePages_Surp gauge
node_memory_HugePages_Surp 0
# HELP node_memory_HugePages_Total Memory information field HugePages_Total.
# TYPE node_memory_HugePages_Total gauge
node_memory_HugePages_Total 0
# HELP node_memory_Hugepagesize_bytes Memory information field Hugepagesize_bytes.
# TYPE node_memory_Hugepagesize_bytes gauge
node_memory_Hugepagesize_bytes 2.097152e+06
# HELP node_memory_Inactive_anon_bytes Memory information field Inactive_anon_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_anon_bytes gauge
node_memory_Inactive_anon_bytes 0
# HELP node_memory_Inactive_bytes Memory information field Inactive_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_bytes gauge
node_memory_Inactive_bytes 0
# HELP node_memory_Inactive_file_bytes Memory information field Inactive_file_bytes.
# TYPE node_memory_Inactive_file_bytes gauge
node_memory_Inactive_file_bytes 0
# HELP node_memory_KernelStack_bytes Memory information field KernelStack_bytes.
# TYPE node_memory_KernelStack_bytes gauge
node_memory_KernelStack_bytes 0
# HELP node_memory_Mapped_bytes Memory information field Mapped_bytes.
# TYPE node_memory_Mapped_bytes gauge
node_memory_Mapped_bytes 0
# HELP node_memory_MemAvailable_bytes Memory information field MemAvailable_bytes.
# TYPE node_memory_MemAvailable_bytes gauge
node_memory_MemAvailable_bytes 0
# HELP node_memory_MemFree_bytes Memory information field MemFree_bytes.
# TYPE node_memory_MemFree_bytes gauge
node_memory_MemFree_bytes 0
# HELP node_memory_MemTotal_bytes Memory information field MemTotal_bytes.
# TYPE node_memory_MemTotal_bytes gauge
node_memory_MemTotal_bytes 1.0485760e+07
# HELP node_memory_Mlocked_bytes Memory information field Mlocked_bytes.
# TYPE node_memory_Mlocked_bytes gauge
node_memory_Mlocked_bytes 0
# HELP node_memory_NFS_Unstable_bytes Memory information field NFS_Unstable_bytes.
# TYPE node_memory_NFS_Unstable_bytes gauge
node_memory_NFS_Unstable_bytes 0
# HELP node_memory_PageTables_bytes Memory information field PageTables_bytes.
# TYPE node_memory_PageTables_bytes gauge
node_memory_PageTables_bytes 0
# HELP node_memory_Percpu_bytes Memory information field Percpu_bytes.
# TYPE node_memory_Percpu_bytes gauge
node_memory_Percpu_bytes 0
# HELP node_memory_SReclaimable_bytes Memory information field SReclaimable_bytes.
# TYPE node_memory_SReclaimable_bytes gauge
node_memory_SReclaimable_bytes 0
# HELP node_memory_SReclaimable_bytes Memory information field SReclaimable_bytes.
# TYPE node_memory_SReclaimable_bytes gauge
node_memory_SReclaimable_bytes 0
# HELP node_memory_SUnreclaim_bytes Memory information field SUnreclaim_bytes.
# TYPE node_memory_SUnreclaim_bytes gauge
node_memory_SUnreclaim_bytes 0
# HELP node_memory_ShmemHugePages_bytes Memory information field ShmemHugePages_bytes.
# TYPE node_memory_ShmemHugePages_bytes gauge
node_memory_ShmemHugePages_bytes 0
# HELP node_memory_ShmemPmdMapped_bytes Memory information field ShmemPmdMapped_bytes.
# TYPE node_memory_ShmemPmdMapped_bytes gauge
node_memory_ShmemPmdMapped_bytes 0
# HELP node_memory_Shmem_bytes Memory information field Shmem_bytes.
# TYPE node_memory_Shmem_bytes gauge
node_memory_Shmem_bytes 0
# HELP node_memory_Slab_bytes Memory information field Slab_bytes.
# TYPE node_memory_Slab_bytes gauge
node_memory_Slab_bytes 0
# HELP node_memory_SwapCached_bytes Memory information field SwapCached_bytes.
# TYPE node_memory_SwapCached_bytes gauge
node_memory_SwapCached_bytes 0
# HELP node_memory_SwapFree_bytes Memory information field SwapFree_bytes.
# TYPE node_memory_SwapFree_bytes gauge
node_memory_SwapFree_bytes 0
# HELP node_memory_SwapTotal_bytes Memory information field SwapTotal_bytes.
# TYPE node_memory_SwapTotal_bytes gauge
node_memory_SwapTotal_bytes 0
# HELP node_memory_Unevictable_bytes Memory information field Unevictable_bytes.
# TYPE node_memory_Unevictable_bytes gauge
node_memory_Unevictable_bytes 0
# HELP node_memory_VmallocChunk_bytes Memory information field VmallocChunk_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocChunk_bytes gauge
node_memory_VmallocChunk_bytes 0
# HELP node_memory_VmallocTotal_bytes Memory information field VmallocTotal_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocTotal_bytes gauge
node_memory_VmallocTotal_bytes 3.5184372087808e+13
# HELP node_memory_VmallocUsed_bytes Memory information field VmallocUsed_bytes.
# TYPE node_memory_VmallocUsed_bytes gauge
node_memory_VmallocUsed_bytes 0
# HELP node_memory_WritebackTmp_bytes Memory information field WritebackTmp_bytes.
# TYPE node_memory_WritebackTmp_bytes gauge
node_memory_WritebackTmp_bytes 0
# HELP node_memory_Writeback_bytes Memory information field Writeback_bytes.
# TYPE node_memory_Writeback_bytes gauge
node_memory_Writeback_bytes 0
# HELP node_memory_Zswapped_bytes Memory information field Zswapped_bytes.
# TYPE node_memory_Zswapped_bytes gauge
node_memory_Zswapped_bytes 0
# HELP node_memory_Zswap_bytes Memory information field Zswap_bytes.
# TYPE node_memory_Zswap_bytes gauge
node_memory_Zswap_bytes 0
# HELP node_netstat_Icmp6_InErrors Statistic Icmp6InErrors.
# TYPE node_netstat_Icmp6_InErrors untyped
node_netstat_Icmp6_InErrors 0
# HELP node_netstat_Icmp6_InMsgs Statistic Icmp6InMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp6_InMsgs untyped
node_netstat_Icmp6_InMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp6_OutMsgs Statistic Icmp6OutMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp6_OutMsgs untyped
node_netstat_Icmp6_OutMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp_InErrors Statistic IcmpInErrors.
# TYPE node_netstat_Icmp_InErrors untyped
node_netstat_Icmp_InErrors 0
# HELP node_netstat_Icmp_InMsgs Statistic IcmpInMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp_InMsgs untyped
node_netstat_Icmp_InMsgs 0
# HELP node_netstat_Icmp_OutMsgs Statistic IcmpOutMsgs.
# TYPE node_netstat_Icmp_OutMsgs untyped
node_netstat_Icmp_OutMsgs 0
# HELP node_netstat_Ip6_InOctets Statistic Ip6InOctets.
# TYPE node_netstat_Ip6_InOctets untyped
node_netstat_Ip6_InOctets 0
# HELP node_netstat_Ip6_OutOctets Statistic Ip6OutOctets.
# TYPE node_netstat_Ip6_OutOctets untyped
node_netstat_Ip6_OutOctets 0
# HELP node_netstat_IpExt_InOctets Statistic IpExtInOctets.
# TYPE node_netstat_IpExt_InOctets untyped
node_netstat_IpExt_InOctets 0
# HELP node_netstat_IpExt_OutOctets Statistic IpExtOutOctets.
# TYPE node_netstat_IpExt_OutOctets untyped
node_netstat_IpExt_OutOctets 0
# HELP node_netstat_Ip_Forwarding Statistic IpForwarding.
# TYPE node_netstat_Ip_Forwarding untyped
node_netstat_Ip_Forwarding 2
# HELP node_netstat_TcpExt_ListenDrops Statistic TcpExtListenDrops.
# TYPE node_netstat_TcpExt_ListenDrops untyped
node_netstat_TcpExt_ListenDrops 0
# HELP node_netstat_TcpExt_ListenOverflows Statistic TcpExtListenOverflows.
# TYPE node_netstat_TcpExt_ListenOverflows untyped
node_netstat_TcpExt_ListenOverflows 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed Statistic TcpExtSyncookiesFailed.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesFailed 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv Statistic TcpExtSyncookiesRecv.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesRecv 0
# HELP node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent Statistic TcpExtSyncookiesSent.
# TYPE node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent untyped
node_netstat_TcpExt_SyncookiesSent 0
# HELP node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans Statistic TcpExtTCPSynRetrans.
# TYPE node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans untyped
node_netstat_TcpExt_TCPSynRetrans 0
# HELP node_netstat_Tcp_ActiveOpens Statistic TcpActiveOpens.
# TYPE node_netstat_Tcp_ActiveOpens untyped
node_netstat_Tcp_ActiveOpens 0
# HELP node_netstat_Tcp_CurrEstab Statistic TcpCurrEstab.
# TYPE node_netstat_Tcp_CurrEstab untyped
node_netstat_Tcp_CurrEstab 0
# HELP node_netstat_Tcp_InErrs Statistic TcpInErrs.
# TYPE node_netstat_Tcp_InErrs untyped
node_netstat_Tcp_InErrs 0
# HELP node_netstat_Tcp_InSegs Statistic TcpInSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_InSegs untyped
node_netstat_Tcp_InSegs 0
# HELP node_netstat_Tcp_OutRsts Statistic TcpOutRsts.
# TYPE node_netstat_Tcp_OutRsts untyped
node_netstat_Tcp_OutRsts 0
# HELP node_netstat_Tcp_OutSegs Statistic TcpOutSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_OutSegs untyped
node_netstat_Tcp_OutSegs 0
# HELP node_netstat_Tcp_PassiveOpens Statistic TcpPassiveOpens.
# TYPE node_netstat_Tcp_PassiveOpens untyped
node_netstat_Tcp_PassiveOpens 0
# HELP node_netstat_Tcp_RetransSegs Statistic TcpRetransSegs.
# TYPE node_netstat_Tcp_RetransSegs untyped
node_netstat_Tcp_RetransSegs 0
# HELP node_netstat_Udp6_InDatagrams Statistic Udp6InDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp6_InDatagrams untyped
node_netstat_Udp6_InDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp6_InErrors Statistic Udp6InErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_InErrors untyped
node_netstat_Udp6_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp6_NoPorts Statistic Udp6NoPorts.
# TYPE node_netstat_Udp6_NoPorts untyped
node_netstat_Udp6_NoPorts 0
# HELP node_netstat_Udp6_OutDatagrams Statistic Udp6OutDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp6_OutDatagrams untyped
node_netstat_Udp6_OutDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp6_RcvbufErrors Statistic Udp6RcvbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_RcvbufErrors untyped
node_netstat_Udp6_RcvbufErrors 0
# HELP node_netstat_Udp6_SndbufErrors Statistic Udp6SndbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp6_SndbufErrors untyped
node_netstat_Udp6_SndbufErrors 0
# HELP node_netstat_UdpLite6_InErrors Statistic UdpLite6InErrors.
# TYPE node_netstat_UdpLite6_InErrors untyped
node_netstat_UdpLite6_InErrors 0
# HELP node_netstat_UdpLite_InErrors Statistic UdpLiteInErrors.
# TYPE node_netstat_UdpLite_InErrors untyped
node_netstat_UdpLite_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_InDatagrams Statistic UdpInDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp_InDatagrams untyped
node_netstat_Udp_InDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp_InErrors Statistic UdpInErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_InErrors untyped
node_netstat_Udp_InErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_NoPorts Statistic UdpNoPorts.
# TYPE node_netstat_Udp_NoPorts untyped
node_netstat_Udp_NoPorts 0
# HELP node_netstat_Udp_OutDatagrams Statistic UdpOutDatagrams.
# TYPE node_netstat_Udp_OutDatagrams untyped
node_netstat_Udp_OutDatagrams 0
# HELP node_netstat_Udp_RcvbufErrors Statistic UdpRcvbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_RcvbufErrors untyped
node_netstat_Udp_RcvbufErrors 0
# HELP node_netstat_Udp_SndbufErrors Statistic UdpSndbufErrors.
# TYPE node_netstat_Udp_SndbufErrors untyped
node_netstat_Udp_SndbufErrors 0
# HELP node_network_address_assign_type Network device property: address_assign_type
# TYPE node_network_address_assign_type gauge
node_network_address_assign_type{device="eth0"} 0
# HELP node_network_carrier Network device property: carrier
# TYPE node_network_carrier gauge
node_network_carrier{device="eth0"} 1
# HELP node_network_carrier_changes_total Network device property: carrier_changes_total
# TYPE node_network_carrier_changes_total counter
node_network_carrier_changes_total{device="eth0"} 2
# HELP node_network_carrier_down_changes_total Network device property: carrier_down_changes_total
# TYPE node_network_carrier_down_changes_total counter
node_network_carrier_down_changes_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_carrier_up_changes_total Network device property: carrier_up_changes_total
# TYPE node_network_carrier_up_changes_total counter
node_network_carrier_up_changes_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_device_id Network device property: device_id
# TYPE node_network_device_id gauge
node_network_device_id{device="eth0"} 0
# HELP node_network_dormant Network device property: dormant
# TYPE node_network_dormant gauge
node_network_dormant{device="eth0"} 0
# HELP node_network_flags Network device property: flags
# TYPE node_network_flags gauge
node_network_flags{device="eth0"} 4099
# HELP node_network_iface_id Network device property: iface_id
# TYPE node_network_iface_id gauge
node_network_iface_id{device="eth0"} 2
# HELP node_network_iface_link Network device property: iface_link
# TYPE node_network_iface_link gauge
node_network_iface_link{device="eth0"} 2
# HELP node_network_iface_link_mode Network device property: iface_link_mode
# TYPE node_network_iface_link_mode gauge
node_network_iface_link_mode{device="eth0"} 0
# HELP node_network_info Non-numeric data from /sys/class/net/<iface>, value is always 1.
# TYPE node_network_info gauge
node_network_info{address="02:42:ac:11:00:02",broadcast="ff:ff:ff:ff:ff:ff",device="eth0",duplex="full",ifalias="",operstate="up"} 1
# HELP node_network_mtu_bytes Network device property: mtu_bytes
# TYPE node_network_mtu_bytes gauge
node_network_mtu_bytes{device="eth0"} 1500
# HELP node_network_name_assign_type Network device property: name_assign_type
# TYPE node_network_name_assign_type gauge
node_network_name_assign_type{device="eth0"} 3
# HELP node_network_net_dev_group Network device property: net_dev_group
# TYPE node_network_net_dev_group gauge
node_network_net_dev_group{device="eth0"} 0
# HELP node_network_protocol_type Network device property: protocol_type
# TYPE node_network_protocol_type gauge
node_network_protocol_type{device="eth0"} 1
# HELP node_network_receive_bytes_total Network device statistic receive_bytes.
# TYPE node_network_receive_bytes_total counter
node_network_receive_bytes_total{device="eth0"} 1.1
# HELP node_network_receive_compressed_total Network device statistic receive_compressed.
# TYPE node_network_receive_compressed_total counter
node_network_receive_compressed_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_drop_total Network device statistic receive_drop.
# TYPE node_network_receive_drop_total counter
node_network_receive_drop_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_errs_total Network device statistic receive_errs.
# TYPE node_network_receive_errs_total counter
node_network_receive_errs_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_fifo_total Network device statistic receive_fifo.
# TYPE node_network_receive_fifo_total counter
node_network_receive_fifo_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_frame_total Network device statistic receive_frame.
# TYPE node_network_receive_frame_total counter
node_network_receive_frame_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_multicast_total Network device statistic receive_multicast.
# TYPE node_network_receive_multicast_total counter
node_network_receive_multicast_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_receive_packets_total Network device statistic receive_packets.
# TYPE node_network_receive_packets_total counter
node_network_receive_packets_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_transmit_bytes_total Network device statistic transmit_bytes.
# TYPE node_network_transmit_bytes_total counter
node_network_transmit_bytes_total{device="eth0"} 1.1
# HELP node_network_transmit_carrier_total Network device statistic transmit_carrier.
# TYPE node_network_transmit_carrier_total counter
node_network_transmit_carrier_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_colls_total Network device statistic transmit_colls.
# TYPE node_network_transmit_colls_total counter
node_network_transmit_colls_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_compressed_total Network device statistic transmit_compressed.
# TYPE node_network_transmit_compressed_total counter
node_network_transmit_compressed_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_drop_total Network device statistic transmit_drop.
# TYPE node_network_transmit_drop_total counter
node_network_transmit_drop_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_errs_total Network device statistic transmit_errs.
# TYPE node_network_transmit_errs_total counter
node_network_transmit_errs_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_fifo_total Network device statistic transmit_fifo.
# TYPE node_network_transmit_fifo_total counter
node_network_transmit_fifo_total{device="eth0"} 0
# HELP node_network_transmit_packets_total Network device statistic transmit_packets.
# TYPE node_network_transmit_packets_total counter
node_network_transmit_packets_total{device="eth0"} 1
# HELP node_network_transmit_queue_length Network device property: transmit_queue_length
# TYPE node_network_transmit_queue_length gauge
node_network_transmit_queue_length{device="eth0"} 0
# HELP node_network_up Value is 1 if operstate is 'up', 0 otherwise.
# TYPE node_network_up gauge
node_network_up{device="eth0"} 1
# HELP node_nf_conntrack_entries Number of currently allocated flow entries for connection tracking.
# TYPE node_nf_conntrack_entries gauge
node_nf_conntrack_entries 0
# HELP node_nf_conntrack_entries_limit Maximum size of connection tracking table.
# TYPE node_nf_conntrack_entries_limit gauge
node_nf_conntrack_entries_limit 262144
# HELP node_nf_conntrack_stat_drop Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_drop gauge
node_nf_conntrack_stat_drop 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_early_drop Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_early_drop gauge
node_nf_conntrack_stat_early_drop 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_found Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_found gauge
node_nf_conntrack_stat_found 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_ignore Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_ignore gauge
node_nf_conntrack_stat_ignore 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_insert Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_insert gauge
node_nf_conntrack_stat_insert 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_insert_failed Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_insert_failed gauge
node_nf_conntrack_stat_insert_failed 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_invalid Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_invalid gauge
node_nf_conntrack_stat_invalid 0
# HELP node_nf_conntrack_stat_search_restart Number of packets dropped due to connection tracking failure.
# TYPE node_nf_conntrack_stat_search_restart gauge
node_nf_conntrack_stat_search_restart 0
# HELP node_os_info A metric with a constant '1' value labeled by build_id, id, id_like, image_id, image_version, name, pretty_name, variant, variant_id, version, version_codename, version_id.
# TYPE node_os_info gauge
node_os_info{id="alpine",id_like="",image_id="",image_version="",name="Alpine Linux",pretty_name="Alpine Linux v3.17",variant="",variant_id="",version="3.17.0",version_codename="",version_id="3.17.0"} 1
# HELP node_os_version_info A metric with a constant '1' value labeled by build_id, id, id_like, image_id, image_version, name, pretty_name, variant, variant_id, version, version_codename, version_id.
# TYPE node_os_version_info gauge
node_os_version_info{id="alpine",id_like="",image_id="",image_version="",name="Alpine Linux",pretty_name="Alpine Linux v3.17",variant="",variant_id="",version="3.17.0",version_codename="",version_id="3.17.0"} 3.17
# HELP node_procs_blocked Number of processes blocked waiting for I/O to complete.
# TYPE node_procs_blocked gauge
node_procs_blocked 0
# HELP node_procs_running Number of processes in runnable state.
# TYPE node_procs_running gauge
node_procs_running 1
# HELP node_scrape_collector_duration_seconds node_exporter: Duration of a collector scrape.
# TYPE node_scrape_collector_duration_seconds gauge
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="arp"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="bcache"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="bonding"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="btrfs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="conntrack"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="cpu"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="cpufreq"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="diskstats"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="dmi"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="edac"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="entropy"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="fibrechannel"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="filefd"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="filesystem"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="hwmon"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="infiniband"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="ipvs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="loadavg"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="mdadm"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="meminfo"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netclass"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netdev"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="netstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nfs"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nfsd"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="nvme"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="os"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="powersupplyclass"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="pressure"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="rapl"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="schedstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="sockstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="softnet"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="stat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="tapestats"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="textfile"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="thermal_zone"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="time"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="timex"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="udp_queues"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="uname"} 0.000124
node_scrape_collector_duration_seconds{collector="vmstat"} 0.000124
node_scrape_collector_duration
```

Подключение к ADQM

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Обзор

Настройка доступа пользователей к серверам ADQM

Обзор

Существуют различные способы подключения к ADQM. Например, вы можете использовать следующие инструменты:

- Встроенный web-интерфейс ClickHouse
- Клиент командной строки ClickHouse — clickhouse-client
- JDBC-драйвер
- Сторонние клиентские инструменты (например, DBeaver)

ПРИМЕЧАНИЕ

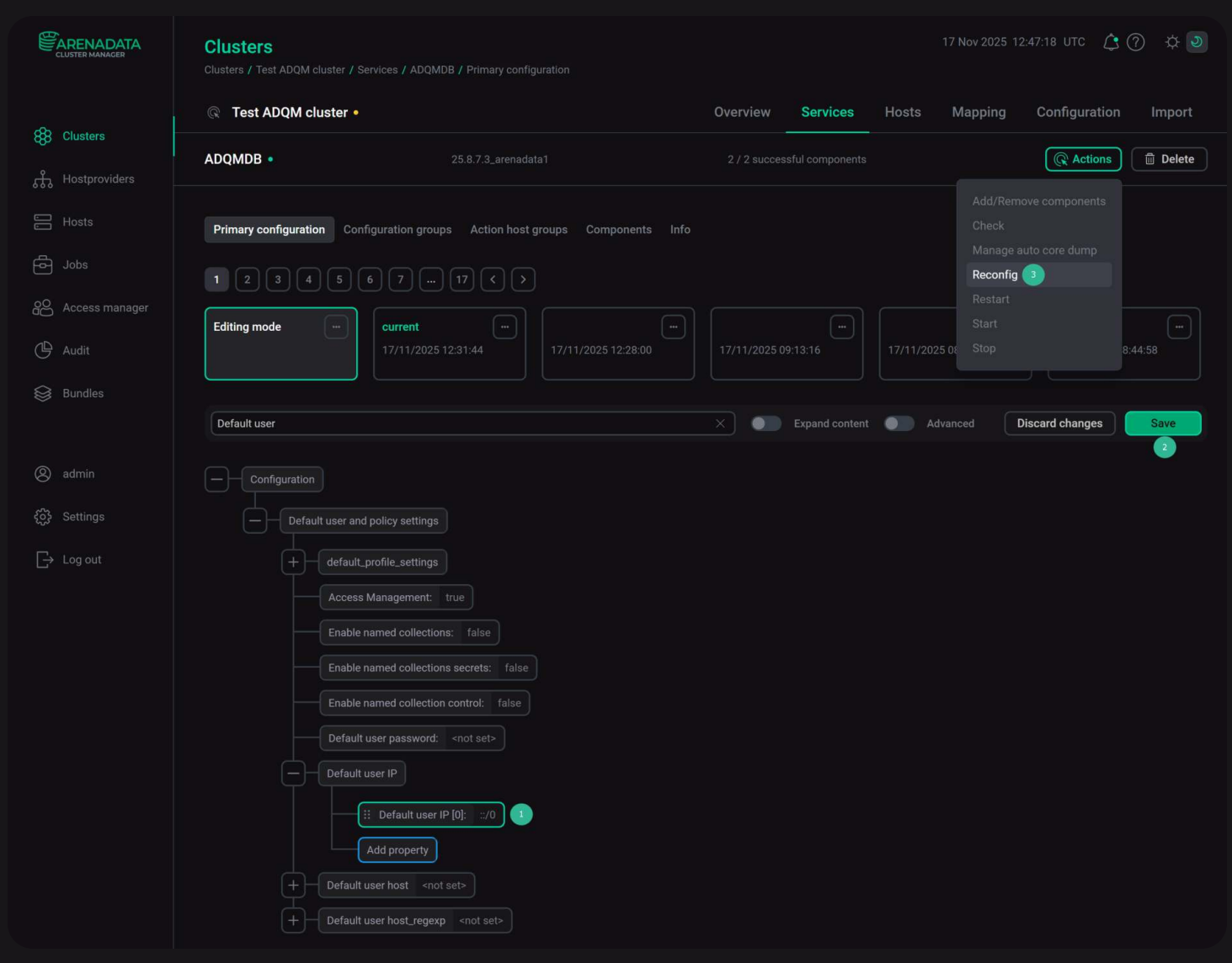
После установки ADQM вы можете сразу начать использовать web-интерфейс ClickHouse и `clickhouse-client`. Если необходимо задействовать сторонние инструменты, установите и настройте их в соответствии с вашими требованиями.

Настройка доступа пользователей к серверам ADQM

Для пользователей ADQM необходимо указать из каких сетей разрешено подключаться к серверам ADQM через web-интерфейс ClickHouse, JDBC-драйвер или сторонние клиенты (в том числе DBeaver).

Например, чтобы открыть пользователю `default` доступ к серверам ADQM с любого IP-адреса, нужно указать `::/0` (или `0.0.0.0/0` в случае отсутствия IPv6) в списке сетей, из которых пользователь может подключаться к ADQM. Это можно сделать одним из следующих способов:

- Добавьте значение `::/0` для параметра ***Default user IP*** в интерфейсе ADCM (***Clusters*** → ***ADQM cluster*** → ***Services*** → ***ADQMDB*** → ***Primary Configuration***) и сохраните изменение.



Настройка IP-адресов с доступом к серверам ADQM

- Добавьте элемент `<ip>::/0</ip>` в секцию `networks` файла *users.xml*:

```
<users>
    <default>
        <password></password>
        <access_management>1</access_management>
        <networks incl="networks" replace="replace">
            <ip>::/0</ip>
            ...
        </networks>
        <profile>default</profile>
        <quota>default</quota>
    </default>
</users>
```

ВАЖНО

Независимо от выбранного способа — выполните действие ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB в интерфейсе ADCM, чтобы применить изменения.

Подключение к ADQM через встроенный web-интерфейс ClickHouse

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Для работы с базами данных ADQM можно использовать встроенный web-интерфейс ClickHouse, доступный по адресу *http://<IP>:8123/play*, где `<IP>` — IP-адрес сервера ADQM. В полях ввода ***user*** и ***password***, расположенных справа в верхней части web-интерфейса, задается имя пользователя и пароль для подключения к серверу ADQM (пользователь должен быть определен в секции `users` конфигурационного файла сервера *users.xml*). По умолчанию используется имя пользователя `default` без пароля.

Введите запрос в основное текстовое поле интерфейса и нажмите кнопку ***Run*** для его выполнения.

Web-интерфейс ClickHouse

ПРИМЕЧАНИЕ

Для пользователей ADQM должно быть указано, из каких сетей разрешено подключение. В статье Подключение к ADQM приведен пример, как открыть пользователю `default` доступ к серверам ADQM через web-интерфейс ClickHouse с любого IP-адреса.

Использование клиента командной строки ClickHouse — clickhouse-client

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Интерактивный режим

Пакетный режим

Формат вывода результатов запроса

Для подключения к ADQM можно использовать стандартный консольный клиент ClickHouse — `clickhouse-client`. После установки ADQM `clickhouse-client` доступен на каждом сервере кластера. Чтобы начать с ним работу, необходимо выполнить следующую команду:

```
$ clickhouse-client
```

Эта команда осуществляет соединение с локальным сервером ADQM (`localhost:9000`) от имени пользователя `default` без пароля.

```
$ clickhouse-client
ClickHouse client version 22.8.4.7.
Connecting to localhost:9000 as user default.
Connected to ClickHouse server version 22.8.4 revision 54460.

:)
```

Чтобы подключиться к удаленному серверу ADQM или задать имя пользователя, пароль и базу данных, отличные от значений по умолчанию, можно использовать следующие параметры команды `clickhouse-client`:

- `--host, -h` – имя хоста, на котором расположен сервер ADQM;
- `--port` – порт для подключения;
- `--user, -u` – имя пользователя, от имени которого выполняется подключение;
- `--password` – пароль;
- `--ask-password` – предложение пользователю ввести пароль;
- `--database, -d` – текущая база данных. Если значение не указано, текущей будет база данных по умолчанию, которая создается при установке ADQM с помощью конфигурационного параметра `default database` (*ADCM/DB → Other → Default database*).

Клиент может использоваться в интерактивном или пакетном (batch) режиме.

Создание таблиц для выполнения приведенных ниже примеров

Чтобы воспроизвести приведенные ниже примеры, создайте предварительно следующие таблицы:

- `test_table1`

```
CREATE TABLE test_table1 (a Int32, b String, c Int32) ENGINE = MergeTree ORDER BY a;
```

```
INSERT INTO test_table1 VALUES (1, 'aaa', 100), (2, 'bbb', 200), (3, 'ccc', 300), (4, 'ddd', 400), (5, 'eee', 500);
```

- `test_table2`

```
CREATE TABLE test_table2 (a Int32, b String, c Int32) ENGINE = MergeTree ORDER BY a;
```

```
INSERT INTO test_table2 VALUES (1, 'a', 0), (2, 'b', 0), (3, 'c', 0);
```

Интерактивный режим

После выполнения команды `clickhouse-client` терминал переключается в интерактивный режим работы с сервером ADQM и отображает приглашение для ввода запроса — `:)`. Выполнение запроса осуществляется нажатием `Enter` (точка с запятой в конце запроса необязательна).

При выполнении команды `clickhouse-client --multiline` активируется многострочный режим ввода запроса. В этом случае чтобы выполнить запрос, необходимо завершить его точкой с запятой и нажать `Enter`. Если в конце введенной строки нет точки с запятой, при нажатии `Enter` предлагается ввести следующую строку запроса.

Ниже приведен пример ввода и выполнения запроса в интерактивном режиме консольного клиента.

Запрос:

```
SELECT * FROM test_table1;
```

Вывод на экран:

```
SELECT *
FROM test_table1

Query id: 917d68af-6989-409e-a30f-89a657487e22

--a---b------c--
| 1 | aaa | 100 |
| 2 | bbb | 200 |
| 3 | ccc | 300 |
| 4 | ddd | 400 |
| 5 | eee | 500 |
----------------

5 rows in set. Elapsed: 0.001 sec.
```

При выполнении запроса клиент выводит на экран:

- Прогресс выполнения запроса (для быстрых запросов может не отобразиться).
- Отформатированный запрос после его парсинга.
- ID запроса.
- Результат в заданном формате. По умолчанию `clickhouse-client` в интерактивном режиме использует формат `PrettyCompact`.
- Количество строк результата и время выполнения.

Чтобы выйти из интерактивного режима консольного клиента, можно нажать `Ctrl+D` или ввести вместо запроса `exit`, `quit`, `q` или `logout`.

Пакетный режим

Клиент также можно использовать в пакетном (не интерактивном) режиме. Для этого можно:

- Передать запрос в параметр `--query` команды `clickhouse-client`:

```
$ clickhouse-client --query "SELECT * FROM test_table2"
```

  Пример вывода на экран:

```
1       a       0
2       b       0
3       c       0
```

- Отправить запрос в stdin:

```
$ echo "SELECT * FROM test_table2" | clickhouse-client
```

  Пример вывода на экран:

```
1       a       0
2       b       0
3       c       0
```

- Одновременно использовать параметр `--query` и stdin. Например, для запросов `INSERT` можно начало запроса написать в параметре `query`, а вставляемые данные передать в stdin:

```
$ echo "(4,'d',4)" | clickhouse-client --query "INSERT INTO test_table2 VALUES"
$ clickhouse-client --query "SELECT * FROM test_table2"
```

  Пример вывода на экран:

```
1       a       0
2       b       0
3       c       0
4       d       4
```

По умолчанию в пакетном режиме можно выполнить только один запрос. Чтобы разрешить выполнение нескольких запросов, используется параметр `--multiquery` (работает для всех запросов кроме `INSERT`). В этом случае в параметр `--query` можно передать строку, включающую несколько запросов, разделенных точкой с запятой. Например:

```
$ clickhouse-client --multiquery --query "select * from test_table1;select * from test_table2;"
```

В пакетном режиме для вывода результатов запроса по умолчанию используется формат TabSeparated. При выполнении нескольких запросов с использованием опции `--multiquery` результаты запросов выводятся друг за другом без дополнительных разделителей. В следующем разделе приведены способы изменения формата вывода данных.

Формат вывода результатов запроса

Формат вывода результатов запроса можно задать следующими способами:

- Указать нужный формат с помощью выражения `FORMAT` в запросе (указанный формат будет применяться для вывода результата данного запроса) или аргумента командной строки `--format` (этот формат будет использоваться по умолчанию для всех запросов).
- Указать `\G` в конце запроса или использовать параметр командной строки `--vertical`, чтобы использовать формат Vertical для отдельного запроса или всех запросов по умолчанию.
- Задать формат в конфигурационном файле клиента (*/etc/clickhouse-client/config.xml*).

Пример изменения формата вывода данных в пакетном режиме:

```
$ clickhouse-client --multiquery --query "select * from test_table1;select * from test_table2;" --format PrettyCompact
```

Вывод на экран:

```
--a---b------c--
| 1 | aaa | 100 |
| 2 | bbb | 200 |
| 3 | ccc | 300 |
| 4 | ddd | 400 |
| 5 | eee | 500 |
----------------

--a---b---c--
| 1 | a | 0 |
| 2 | b | 0 |
| 3 | c | 0 |
| 4 | d | 4 |
------------
```

Полную информацию об особенностях использования `clickhouse-client` можно получить в статье clickhouse-client документации ClickHouse.

Использование JDBC-драйвера для подключения JVM-based приложений к ADQM

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Для подключения JVM-based приложения к базе данных ADQM можно использовать JDBC-драйвер.

Ниже приведен пример приложения Java, которое собирается с помощью Maven и взаимодействует с сервером ADQM через JDBC-драйвер. Исходный код приложения находится в файле *<project_path>/src/main/java/io/arenadata/adqm/test/TestApp.java*, а файл *pom.xml* с описанием структуры проекта — в корневой папке проекта *<project_path>/pom.xml*.

1. В файле *pom.xml* добавьте следующую зависимость, чтобы подключить JDBC-драйвер из центрального репозитория Maven:

```
<dependencies>
    <dependency>
        <groupId>com.clickhouse</groupId>
        <artifactId>clickhouse-jdbc</artifactId>
        <version>0.3.2</version>
        <classifier>all</classifier>
        <exclusions>
            <exclusion>
                <groupId>*</groupId>
                <artifactId>*</artifactId>
            </exclusion>
        </exclusions>
    </dependency>
</dependencies>
```

2. Создайте основной класс приложения, используя следующий код:

```
package io.arenadata.adqm.test;

import com.clickhouse.jdbc.*;
import java.sql.*;
import java.util.*;

public class TestApp {
    private static Connection getConnection(String url) throws SQLException {
        return DriverManager.getConnection(url);
    }

    public static void main(String[] args) {
        String url = "jdbc:clickhouse://<IP>:8123/default";
        try (
            Connection connection = getConnection(url);
            Statement stmt = connection.createStatement();
            ResultSet rs = stmt.executeQuery("SELECT * FROM <table_name> LIMIT 5")) {
                ResultSetMetaData rsMetaData = rs.getMetaData();
                int columns = rsMetaData.getColumnCount();
                while (rs.next()) {
                    for (int c = 1; c <= columns; c++) {
                        System.out.print(rsMetaData.getColumnName(c) + ":" + rs.getString(c) + (c < columns ? " | " : "\n"));
                    }
                }
        }
        catch (SQLException e) {
            e.printStackTrace();
        }
    }
}
```

Этот код устанавливает соединение с сервером ADQM через DriverManager (от имени пользователя `default` без пароля) и выводит первые пять строк заданной таблицы базы данных `default` в выходной поток. Замените `<IP>` на IP-адрес вашего сервера ADQM и вместо `<table_name>` в строке запроса введите название таблицы, существующей в базе данных `default` на вашем сервере ADQM.

3. Для пользователя `default` укажите из каких сетей разрешено подключение к ADQM (см. пример в статье Подключение к ADQM).

4. Соберите и запустите проект. Пример вывода на экран:

```
a:1 | b:text1 | c:100
a:2 | b:text2 | c:200
a:3 | b:text3 | c:300
```

Использование DBeaver для подключения к ADQM

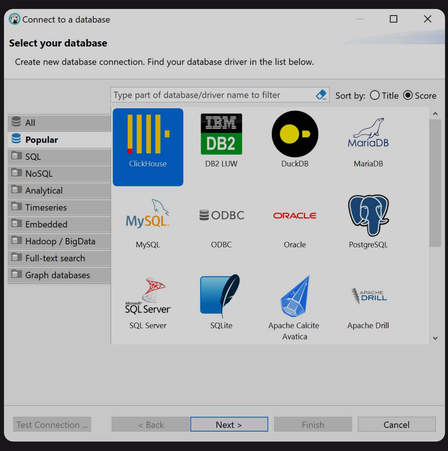
Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Для подключения к ADQM можно использовать DBeaver – сторонний клиентский инструмент, который поддерживает различные типы баз данных. Информацию о том, как установить DBeaver, можно найти по ссылке Installation.

Чтобы подключиться к серверу ADQM, запустите DBeaver и выполните следующие шаги.

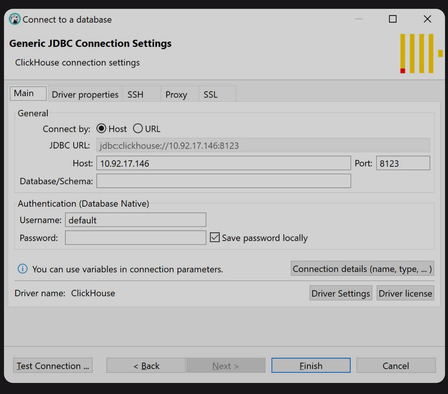
1. Выберите ***ClickHouse*** в окне ***Connect to a database*** (***Database → New Database Connection***).



Выбор СУБД

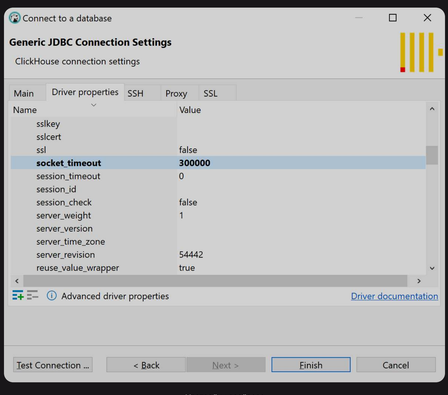
2. В настройках подключения укажите хост ADQM, имя пользователя и пароль (пользователь должен быть определен в секции `users` конфигурационного файла сервера *users.xml*). По умолчанию используется имя пользователя `default` без пароля. Убедитесь, что в конфигурации пользователя определены сети, из которых разрешено подключение к ADQM. В статье Подключение к ADQM описан пример, как открыть пользователю `default` доступ к серверам ADQM через DBeaver с любого IP-адреса.

   В поле ***Database/Schema*** введите имя базы данных (если не указано, будет выполняться подключение к базе данных `default`).



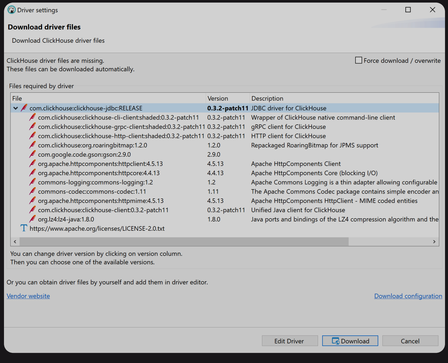
Настройки подключения

3. Если нужно будет работать с аналитическими запросами, которые обрабатываются дольше 30 секунд, рекомендуется увеличить значение параметра ***socket_timeout*** на вкладке ***Driver properties*** (например, до `300000` миллисекунд).



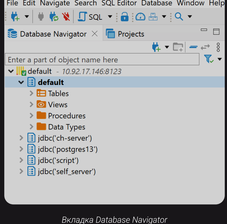
Настройки драйвера

4. При первом подключении к серверу ADQM необходимо установить JDBC-драйвер.



Установка драйвера ClickHouse

После установки соединения DBeaver отобразит базу данных на вкладке ***Database Navigator***.



Вкладка Database Navigator

Аутентификация

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

В процессе аутентификации ADQM идентифицирует пользователя и определяет, разрешено ли ему подключаться к серверу. Для управления правами доступа ADQM использует роли.

Поддерживаются следующие методы аутентификации:

- По паролю — пароли могут быть захешированы с помощью алгоритмов SHA-256 и double SHA-1 или храниться в незашифрованном виде.
- LDAP — сервер LDAP может использоваться как внешний аутентификатор для верификации паролей пользователей ADQM или как внешний каталог для хранения информации об учетных записях пользователей и их правах доступа.
- По сертификатам SSL — аутентификация пользователей может осуществляться по пользовательским сертификатам SSL, если для ADQM включена защита канала по протоколу SSL.
- Kerberos — пользователи, аутентифицируемые по протоколу Kerberos, могут работать с ADQM через интерфейс HTTP (используемый клиент должен поддерживать механизм SPNEGO).

Аутентификация по паролю

© Елена Дмитриченко

Содержание

Назад к содержанию

Установка паролей пользователей
- sha256_password
- double_sha1_password
- plaintext_password
- no_password

Изменение паролей пользователей

Изменение пароля пользователя default

Пользователи ADQM могут быть аутентифицированы по паролю. Поддерживаются следующие методы аутентификации по паролю, которые отличаются тем, как пароль хранится на сервере ADQM и передается во время соединения:

- `sha256_password` — ADQM хранит пароль в виде хеша, вычисленный по алгоритму SHA-256. Для дополнительной защиты можно использовать **соль** (SALT) – случайную строку, добавляемую в начало или конец пароля перед тем, как передать его в хеш-функцию.
- `double_sha1_password` — ADQM хранит пароль в виде хеша, вычисленного по алгоритму double SHA1 (для совместимости с MySQL).
- `plaintext_password` — пароль хранится в незашифрованном виде. Поскольку этот метод является небезопасным, используйте его только если соединение с ADQM защищено шифрованием SSL.
- `no_password` — пользователь может подключаться к ADQM без пароля.

Пароль пользователя назначается при выполнении запроса `CREATE USER` или через конфигурационный файл users.xml.

Установка паролей пользователей

sha256_password

Чтобы использовать алгоритм SHA-256 для хеширования пароля пользователя, можно указать его одним из следующих способов:

- назначить пароль в виде строки – ADQM автоматически вычислит хеш для введенной строки с помощью алгоритма SHA-256 и сохранит его;
- передать в ADQM хеш, предварительно полученный для строки пароля.

Указать строку пароля

Используйте один из следующих запросов, чтобы назначить пароль пользователю в виде строки.

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH sha256_password BY '<user_password>';
```

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED BY '<user_password>'
```

При выполнении этих запросов ADQM добавит произвольное значение SALT к введенному паролю пользователя, зашифрует получившееся значение и сохранит хеш и значение SALT.

Пример

Запрос:

```
CREATE USER andrew IDENTIFIED BY 'qwerty';
```

Вывод на экран:

```
CREATE USER andrew IDENTIFIED WITH sha256_hash BY 'E422256F5E1348F05908AFE5491592BCF2417E8F9920147408FCF138C4D3644FF' SALT '1E5E3E7CA2F9025F6F6E6C2E55A67C7D0F39A6B66E5348B03905F1A6CC0e'

Query id: e1e671ec-7ef5-4b8a-ad25-e5ef2199d727

Ok.

0 rows in set. Elapsed: 0.001 sec.
```

Чтобы подключиться к ADQM от имени этого пользователя, необходимо указать заданный пароль:

```
$ clickhouse-client --user andrew --password qwerty
```

Указать хеш строки пароля

Чтобы назначить пароль пользователю в виде хеша, используйте следующий запрос:

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH sha256_hash BY '<hash>';
```

Если при вычислении хеша использовалась соль, хеш и соль передаются в запросе следующим образом:

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH sha256_hash BY '<hash>' SALT '<salt>';
```

Пример

Сгенерируем хеш для строки `qwerty`:

```
$ PASSWORD="qwerty"; echo -n "$PASSWORD" | sha256sum | tr -d '-'
```

Вывод на экран (первая строка – пароль, вторая – хеш):

```
qwerty
65e84be33532fb784c48129675f9fff3a682b27168c0ea744b2cf58ee02337c5
```

При создании учетной записи пользователя передайте сгенерированный хеш:

```
CREATE USER alex IDENTIFIED WITH sha256_hash BY '65e84be33532fb784c48129675f9fff3a682b27168c0ea744b2cf58ee02337c5';
```

Убедитесь, что можно подключиться к ADQM от имени созданного пользователя, используя пароль `qwerty`:

```
$ clickhouse-client --user alex --password qwerty
```

Указать хеш SHA-256 можно также через конфигурационный файл users.xml, поместив его в элемент `password_sha256_hex`:

```
<users>
    <user_name>
        <password_sha256_hex>65e84be33532fb784c48129675f9fff3a682b27168c0ea744b2cf58ee02337c5</password_sha256_hex>
        <!-- Other settings -->
    </user_name>
</users>
```

double_sha1_password

Чтобы использовать алгоритм double SHA-1 для хеширования пароля пользователя, можно:

- указать пароль в виде строки – ADQM автоматически вычислит хеш для введенной строки с помощью алгоритма double SHA-1 и сохранит его;
- передать в ADQM хеш, предварительно полученный для строки пароля.

Указать строку пароля

Используйте следующий запрос, чтобы назначить пароль пользователю в виде строки:

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH double_sha1_password BY '<user_password>';
```

При выполнении этого запроса ADQM вычислит хеш для введенной строки по алгоритму double SHA1 и сохранит этот хеш.

Пример

Запрос:

```
CREATE USER john IDENTIFIED WITH double_sha1_password BY 'qwerty';
```

Вывод на экран:

```
CREATE USER john IDENTIFIED WITH double_sha1_hash BY 'A4J42DF182E888F05F87AF4FBE7459291E8F4401'

Query id: 7e41ff9b-d3a9-4c29-ab87-41612dae0323

Ok.

0 rows in set. Elapsed: 0.001 sec.
```

Теперь пользователь `John` может подключиться к ADQM, используя заданный пароль:

```
$ clickhouse-client --user john --password qwerty
```

Указать хеш строки пароля

Чтобы назначить пароль в виде хеша, используйте следующий запрос:

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH double_sha1_hash BY '<hash>';
```

Пример

Сгенерируем хеш для строки `qwerty`:

```
$ PASSWORD="qwerty"; echo -n "$PASSWORD" | sha1sum | tr -d '-' | xxd -r -p | sha1sum | tr -d '-'
```

Вывод на экран (первая строка – пароль, вторая – хеш):

```
qwerty
A4J42DF182E888F05F87AF4FBE7459291E8F4401
```

При создании учетной записи пользователя передайте сгенерированный хеш следующим образом:

```
CREATE USER mary IDENTIFIED WITH double_sha1_hash BY 'A4J42DF182E888F05F87AF4FBE7459291E8F4401';
```

Убедитесь, что подключиться к ADQM от имени пользователя `mary` можно, используя пароль `qwerty`:

```
$ clickhouse-client --user mary --password qwerty
```

Двойной хеш SHA-1 можно также определить для пользователя в конфигурационном файле users.xml. Для этого нужно поместить хеш в элемент `password_double_sha1_hex`:

```
<users>
    <user_name>
        <password_double_sha1_hex>A4J42DF182E888F05F87AF4FBE7459291E8F4401</password_double_sha1_hex>
        <!-- Other settings -->
    </user_name>
</users>
```

plaintext_password

Пароль пользователя сохраняется в ADQM в текстовом виде, если назначить его одним из следующих способов:

- Используйте выражение `IDENTIFIED WITH plaintext_password` в запросе `CREATE USER`:

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH plaintext_password BY '<user_password>';
```

- Указать пароль с помощью элемента `password` в конфигурационном файле users.xml:

```
<users>
    <user_name>
        <password><user_password></password>
        <!-- Other settings -->
    </user_name>
</users>
```

Если оставить элемент `password` пустым, пользователь сможет подключаться к ADQM без пароля:

```
<users>
    <user_name>
        <password></password>
        <!-- Other settings -->
    </user_name>
</users>
```

ВНИМАНИЕ

Хранить пароли пользователя в незашифрованном виде не рекомендуется.

no_password

Пользователь ADQM без пароля также можно создать одним из следующих запросов:

```
CREATE USER <user_name>;
```

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH no_password;
```

Поле `auth_type` таблицы system.users для пользователя будет содержать значение `no_password` (в отличие от пользователя, для которого задан пустой элемент `password` в файле users.xml – в этом случае `auth_type` возвращает `plaintext_password`).

Изменение паролей пользователей

Чтобы изменить пароль для существующего пользователя, выполните запрос `ALTER USER`:

```
ALTER USER <user_name>
[NOT IDENTIFIED | IDENTIFIED {[WITH {no_password | plaintext_password | sha256_password | sha256_hash | double_sha1_password | double_sha1_hash}]
    BY {'<password>' | '<hash>'}}];
```

Пример

Изменим пароль пользователя `mary`, выполнив следующий запрос:

```
ALTER USER mary IDENTIFIED WITH sha256_password BY 'test';
```

ADQM сгенерирует хеш для нового пароля, добавив к нему произвольную строку SALT:

```
ALTER USER mary IDENTIFIED WITH sha256_hash BY 'F9DC16CDD8D27426D53E8F54C174029945C8195CF2133099153E5627228A79A9' SALT
'4DF0DDC2E2E18BE4880553B8A5582795F1E9B49C2B5B7A3D6AF8F96A5F743B'

Query id: 6ad6559b-3370-4829-9add-f024e436da80

Ok.

0 rows in set. Elapsed: 0.001 sec.
```

Теперь, чтобы подключиться к ADQM от имени пользователя `mary`, нужно использовать новый пароль `test`:

```
$ clickhouse-client --user mary --password test
```

Изменить пароль пользователя можно также поменяв значение соответствующего элемента (`password_sha256_hex`, `password_double_sha1_hex` или `password`) для пользователя в файле users.xml.

Изменение пароля пользователя default

По умолчанию ADQM создает аккаунт пользователя `default` без пароля. Назначить или изменить для него пароль можно через интерфейс ADCM. Для этого зайдите в конфигурационные настройки кластера ADQM (**ADQM cluster** → **Services** → **ADQM** → **Primary Configuration**), введите и подтвердите пароль в секции **Configuration** → **Default user and policy settings**, нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** для сервиса ADQM/DB.

Изменение пароля пользователя default

Аутентификация с использованием LDAP

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Настройка параметров подключения к серверу LDAP

Использование LDAP для аутентификации пользователей ADQM

Использование LDAP для хранения имен и прав пользователей

Для аутентификации пользователей ADQM можно использовать удаленный сервер LDAP как:

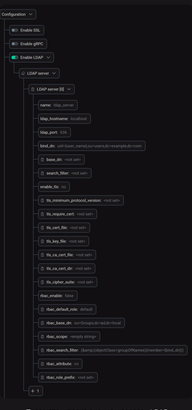
- внешний аутентификатор для существующих пользователей ADQM;
- внешний каталог, в котором хранится информация об учетных записях пользователей и их правах доступа. Этот подход позволяет аутентифицировать пользователей, не созданных локально в ADQM, но заданных на сервере LDAP.

Для обоих подходов необходимо определить параметры подключения ADQM к серверу LDAP.

Настройка параметров подключения к серверу LDAP

В интерфейсе ADQM перейдите на страницу конфигурирования сервиса ADQMDB (***ADQM cluster*** → ***Services*** → ***ADQMDB*** → ***Primary Configuration***) и активируйте опцию ***Configuration*** → ***Enable LDAP***. В развернувшейся секции настройте следующие параметры доступа к серверу LDAP:

- ***name*** — имя конфигурации подключения к серверу LDAP.
- ***ldap_hostname*** — имя хоста или IP сервера LDAP.
- ***ldap_port*** — порт сервера LDAP (если настройка ***enable_tls*** установлена в `yes`, по умолчанию используется порт `636`, иначе — `389`).
- ***bind_dn*** — шаблон для построения DN подключения, в котором подстрока `{user_name}` будет заменяться на фактическое имя пользователя при каждой попытке аутентификации.
- ***base_dn*** и ***search_filter*** — параметры поиска LDAP для определения фактического значения DN подключенного пользователя (используется в основном в фильтрах поиска для дальнейшего сопоставления ролей, когда сервер является Active Directory — полученный DN пользователя будет использоваться при замене подстрок `{user_dn}`).
- При необходимости использования безопасного соединения с сервером LDAP включите ***enable_tls*** и укажите пути к ключу и сертификатам SSL/TLS в соответствующих параметрах (подробнее в статье Конфигурационные параметры).



Параметры подключения к серверу LDAP

После определения всех параметров подключения к серверу LDAP нажмите ***Save*** и выполните действие ***Reconfig*** с опцией ***Restart*** для сервиса ADQMDB, чтобы применить изменения. В секцию `<ldap_servers>` файла *config.xml* добавится настроенная конфигурация подключения к серверу LDAP с указанным именем (например, `ldap_server` для конфигурации на рисунке выше) — это имя нужно будет использовать при создании пользователей ADQM, аутентифицируемых через LDAP.

Использование LDAP для аутентификации пользователей ADQM

Удаленный сервер LDAP можно использовать для хранения и управления паролями пользователей, локально определенных в ADQM (созданных с помощью запроса `CREATE USER` или заданных в файле *users.xml*). То есть можно не указывать пароль при создании пользователя в ADQM, а использовать сервер LDAP для проверки пароля, введенного при аутентификации. Для этого при определении пользователя ADQM укажите конфигурацию подключения к серверу LDAP одним из следующих способов (в примерах ниже указывается конфигурация с именем `ldap_server`):

- Используйте выражение `IDENTIFIED WITH ldap SERVER` в запросе `CREATE USER`:

```
CREATE USER <ldap_user> IDENTIFIED WITH ldap SERVER 'ldap_server';
```

- Заполните элемент `ldap` для пользователя в конфигурационном файле *users.xml*:

```
<users>
    <ldap_user>
        <ldap>
            <server>ldap_server</server>
        </ldap>
        <!- ... -->
    </ldap_user>
</users>
```

где `<ldap_user>` — имя пользователя ADQM (должно совпадать с именем пользователя на сервере LDAP — значение между `auth_dn_prefix` и `auth_dn_suffix` в записи вида `dn: auth_dn_prefix{user_name}auth_dn_suffix`).

После этого пользователь `ldap_user` может подключаться к ADQM со своим паролем, заданным на сервере LDAP.

Использование LDAP для хранения имен и прав пользователей

Сервер LDAP может использоваться в качестве внешнего пользовательского каталога для ADQM. Иными словами, можно не создавать пользователей в ADQM локально, а разрешить аутентификацию пользователей только по данным из каталога LDAP.

При каждой попытке аутентификации ADQM пытается найти локальное определение пользователя и аутентифицировать его заданным способом. Если аутентифицируемый пользователь в ADQM не существует, предполагается, что он определен во внешнем LDAP-каталоге. В этом случае, используя предоставленные реквизиты для входа, ADQM пытается "привязаться" (bind) к DN, указанному в параметрах подключения к серверу LDAP. Если попытка оказалась успешной, пользователь считается существующим и аутентифицированным.

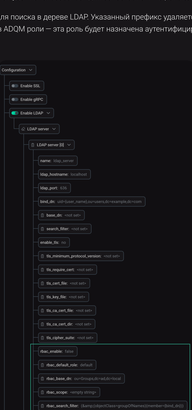
Пользователям, аутентифицированным по данным из каталога LDAP, необходимо присвоить роли. Для этого выполните следующие действия.

1. Создайте в ADQM одну или несколько ролей, которые будут назначаться аутентифицированным пользователям, с помощью запроса:

```
CREATE ROLE <ldap_user_role>;
```

2. На странице конфигурации сервиса ADQMDB (секция ***Configuration*** → ***Enable LDAP***) в настройках ***LDAP server*** включите опцию ***rbac_enable*** (управление доступом на основе ролей) и установите параметры ниже в зависимости от того, как должны назначаться роли аутентифицированным через LDAP-каталог пользователям. Есть два способа назначения ролей.

   - **Задать роль по умолчанию для всех аутентифицированных пользователей.** Используя параметр ***rbac_default_role***, укажите роль, созданную ранее с помощью запроса `CREATE ROLE`.
   - **Сопоставить роли из каталога LDAP с ролями ADQM.** Задайте следующие параметры:
     - ***rbac_base_dn*** — базовый DN для поиска групп, включающих пользователя.
     - ***rbac_scope*** — область поиска LDAP (возможные значения: `base`, `one_level`, `children`, `subtree`).
     - ***rbac_search_filter*** — шаблон фильтра поиска LDAP для определения групп, которые необходимо выбрать для сопоставления пользователей. В результирующем фильтре подстроки шаблона `{user_name}`, `{bind_dn}`, `{user_dn}` и `{base_dn}` будут заменяться на фактическое имя пользователя, DN подключения, DN пользователя и базовый DN соответственно при каждом поиске LDAP.
     - ***rbac_attribute*** — имя атрибута, значение которого будет использоваться для сопоставления с ролью, заданной в ADQM.
     - ***rbac_role_prefix*** — префикс значения атрибута для поиска в дереве LDAP. Указанный префикс удаляется из найденного значения атрибута, а остальная часть значения рассматривается как имя заданной в ADQM роли — эта роль будет назначена аутентифицированному пользователю.



Параметры назначения ролей пользователям, аутентифицированным через LDAP-каталог

Чтобы завершить конфигурирование параметров и применить все изменения, нажмите ***Save*** и выполните ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB. Указанные значения будут записаны в соответствующие секции внутри секции `user_directories/ldap` конфигурационного файла *config.xml*: `roles` (роль по умолчанию) и `role_mapping` (параметры поиска ролей в каталоге LDAP для сопоставления с ролями ADQM).

Описанные способы назначения ролей можно использовать по одному или оба одновременно. Аутентифицированному пользователю присваивается роль по умолчанию (`default role`). Если дополнительно настроены параметры сопоставления ролей, результаты LDAP-поиска преобразуются в имена ролей и соответствующие роли ADQM тоже будут назначены пользователю. Если ни один из способов назначения ролей не сконфигурирован, пользователи не смогут выполнять никаких действий после аутентификации.

Аутентификация по SSL-сертификату

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Создание SSL-сертификата пользователя

Настройка ADQM для аутентификации по SSL-сертификату

Создание пользователя

Пример

При подключении к ADQM по протоколу SSL выполняется обязательная проверка SSL-сертификатов входящих соединений — установлены могут быть только соединения, предоставившие действительный сертификат. Таким образом ADQM однозначно аутентифицирует входящее соединение и может идентифицировать пользователя по соответствующему пользовательскому SSL-сертификату. Для одного пользователя можно задать несколько сертификатов.

Ниже описывается последовательность действий, необходимых для включения аутентификации пользователей по SSL-сертификату. Для выполнения приведенных команд нужно установить `openssl` – инструмент командной строки для использования функций криптографической библиотеки OpenSSL.

ПРИМЕЧАНИЕ

- Возможность аутентифицировать пользователя по SSL-сертификату доступна только при подключении к ADQM через клиента, который поддерживает интерфейс HTTPS.
- Для демонстрационных целей в этой статье пользовательский SSL-сертификат подписывается самоподписанным (self-signed) корневым сертификатом центра сертификации (Certification Authority, CA). В реальных системах используйте доверенный центр сертификации для подписи сертификатов.

Создание SSL-сертификата пользователя

1. Сгенерируйте ключ и создайте файл с запросом на подпись сертификата (Certificate Signing Request, CSR):

```
$ openssl req \
  -newkey rsa:2048 \
  -nodes \
  -subj "/CN=<user_cert_identifier>" \
  -keyout <user_cert_name>.key \
  -out <user_cert_name>.csr
```

   Идентификатором сертификата CN (Common Name) может быть любое уникальное значение. Это значение будет использоваться при создании пользователя ADQM.

2. Создайте и подпишите сертификат пользователя, который будет использоваться для аутентификации:

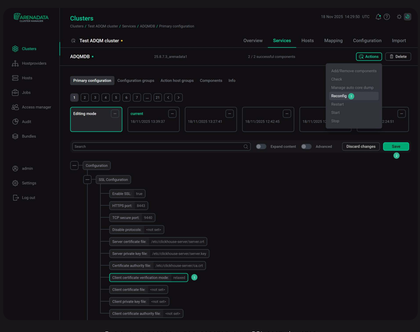
```
$ openssl x509 \
  -req \
  -in <user_cert_name>.csr \
  -out <user_cert_name>.crt \
  -CAcreateserial \
  -CA <ca>.crt \
  -CAkey <ca>.key \
  -days 365
```

   где `<ca>.crt` и `<ca>.key` — файлы, используемые при конфигурировании ADQM для защищенных соединений по протоколу SSL (см. Шифрование соединений с базой данных):

   - `<ca>.crt` — публичный корневой сертификат центра сертификации. Должен быть установлен на каждом сервере кластера ADQM и указан в настройках конфигурации сервиса ADQMDB (в интерфейсе ADCM: *ADQM cluster → Services → ADQMDB → Primary configuration → SSL Configuration → Certificate authority file*).
   - `<ca>.key` — закрытый ключ центра сертификации. Должен храниться в секрете.

Настройка ADQM для аутентификации по SSL-сертификату

В интерфейсе ADCM перейдите к окну конфигурирования сервиса ADQMDB и в секции ***SSL Configuration*** с помощью опции ***Client certificate verification mode*** установите режим проверки пользовательских SSL-сертификатов (`relaxed`, `strict` или `once`). Нажмите ***Save*** и выполните действие ***Reconfig*** с опцией ***Restart*** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить и применить изменение значения параметра.



Включение проверки пользовательских SSL-сертификатов

Создание пользователя

Чтобы создать пользователя ADQM, который будет аутентифицироваться по сертификату SSL, в запросе `CREATE USER` используйте выражение `IDENTIFIED WITH ssl_certificate` и укажите идентификатор сертификата (CN):

```
CREATE USER <user_name> IDENTIFIED WITH ssl_certificate CN '<user_cert_identifier>';
```

Если вы задаете пользователя через конфигурационный файл *users.xml*, в секции `certificates` для пользователя укажите элемент `common_name` с идентификатором пользовательского сертификата (в списке сертификатов может быть более одного элемента):

```
<users>
    <user_name>
        <certificates>
            <common_name>user_cert_identifier</common_name>
            <!-- More names -->
        </certificates>
        <!-- Other settings -->
    </user_name>
</users>
```

Пример

В этом примере показано, как создать и использовать SSL-сертификат для аутентификации пользователя при подключении к кластеру ADQM, для которого настроено шифрование соединений по протоколу SSL согласно инструкции в статье Шифрование соединений с базой данных.

1. Сгенерируйте ключ и создайте файл с запросом на подпись сертификата:

```
$ openssl req \
  -newkey rsa:2048 \
  -nodes -subj "/CN=arenadata:john" \
  -keyout arenadata_john.key \
  -out arenadata_john.csr
```

2. Создайте и подпишите пользовательский сертификат для аутентификации:

```
$ openssl x509 \
  -req \
  -in arenadata_john.csr \
  -out arenadata_john.crt \
  -CAcreateserial \
  -CA arenadata_ca.crt \
  -CAkey arenadata_ca.key \
  -days 365
```

   В этом запросе *arenadata_ca.crt* — корневой сертификат центра сертификации, *arenadata_ca.key* — закрытый ключ центра сертификации.

3. В настройках сервиса ADQMDB через параметр ***Client certificate verification mode*** включите режим проверки пользовательских сертификатов.

4. Создайте пользователя (например, на хосте *adqm-host-1.arenadata.local*), которого ADQM будет аутентифицировать по созданному сертификату:

```
CREATE USER john IDENTIFIED WITH ssl_certificate CN 'arenadata:john';
```

5. Назначьте пользователю привилегии (например, привилегии на чтение всех таблиц):

```
GRANT SELECT ON *.* TO john WITH GRANT OPTION;
```

6. Проверьте подключение к ADQM по HTTPS от имени этого пользователя. Например, можно выполнить следующий запрос из директории, где хранятся сертификаты:

```
$ echo 'SHOW TABLES' | \
  curl 'https://adqm-host-1.arenadata.local:8443' \
  --cert ./arenadata_john.crt \
  --key arenadata_john.key \
  --cacert arenadata_ca.crt \
  -H "X-ClickHouse-SSL-Certificate-Auth: on" \
  -H "X-ClickHouse-User: john" \
  --data-binary @-
```

   Если аутентификация прошла успешно, в результате выполнения запроса вернется список таблиц базы данных.

Аутентификация через Kerberos

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Типы центров распределения ключей (KDC)

Общие требования для керберизации кластера ADQM

ADQM предоставляет возможность аутентифицировать существующих пользователей с использованием протокола Kerberos, который обеспечивает механизм взаимной аутентификации клиента и сервера перед установлением соединения между ними.

Основные понятия, используемые в Kerberos:

- **Принципал** (**principal**) — уникальное имя клиента (пользователя), который проходит аутентификацию через Kerberos.
- **Тикет** (**ticket**) — временные данные, выдаваемые клиенту для аутентификации на сервере, на котором располагается необходимый сервис.
- **Центр распределения ключей** (**Key Distribution Center**, **KDC**) — сервис, выдающий тикеты Kerberos и временные сеансовые ключи.
- **Область** (**realm**) — сеть Kerberos, которая включает KDC и одного или нескольких клиентов. Имя realm регистрозависимо, обычно пишется в верхнем регистре и совпадает с именем домена.

Типы центров распределения ключей (KDC)

Для керберизации кластера ADQM доступны следующие типы центров распределения ключей (KDC):

- MIT Kerberos — состоит из базы данных принципалов и хранилища ключей Kerberos.
- MS Active Directory — содержит базу данных принципалов и хранилище ключей Windows Server.
- FreeIPA — бесплатная система управления идентификацией пользователей для Linux/UNIX с открытым исходным кодом.

При использовании любого из этих типов KDC процесс идентификации и аутентификации пользователей практически одинаков. Единственное различие заключается в типе используемого KDC.

Общие требования для керберизации кластера ADQM

Чтобы внедрить Kerberos в существующий кластер ADQM, необходимо выполнение следующих условий:

- Кластер ADQM установлен, настроен и готов к работе.
- Хранилище пользователей и ключей MIT Kerberos, Active Directory или FreeIPA настроено и готово к работе.
- Существует учетная запись администратора MIT Kerberos, Active Directory или FreeIPA с правами на создание, удаление и управление учетными записями пользователей.

Пользователи, настроенные для аутентификации через Kerberos, могут работать с ADQM только через интерфейс HTTP. При этом используемый клиент должен поддерживать механизм SPNEGO. Например, можно использовать утилиту `curl`. Убедиться, что Kerberos и SPNEGO поддерживаются, можно с помощью следующей команды:

```
$ curl --version
```

Пример вывода на экран:

```
curl 7.81.0 (x86_64-pc-linux-gnu) libcurl/7.81.0 OpenSSL/1.0.2k-fips zlib/1.2.7
Release-Date: 2022-01-05
Protocols: dict file ftp ftps gopher gophers http https imap imaps mqtt pop3 pop3s rtsp smb smbs smtp smtps telnet tftp
Features: alt-svc AsynchDNS GSS-API HSTS HTTPS-proxy IPv6 Kerberos Largefile libz NTLM NTLM_WB SPNEGO SSL UnixSockets
```

Использование сервера MIT Kerberos

Elena Zakrzhevska

Содержание

Назад к содержанию

Настройка сервера Kerberos
Включение MIT Kerberos KDC на кластере ADQM
Проверка аутентификации пользователя через Kerberos

Настройка сервера Kerberos

ПРИМЕЧАНИЕ

- Kerberos KDC может быть установлен на любом хосте, который имеет доступ к кластеру с установленным ADQM (возможность подключения по FQDN).
- Допускается также установка Kerberos KDC на одном хосте с ADCM.

1. Установите Kerberos KDC на хост:

```
$ sudo -i

yum install krb5-libs krb5-server krb5-workstation
```

2. Внесите изменения в файлы конфигурации:

- В файле /var/kerberos/krb5kdc/kdc.conf замените realm на `RU-CENTRAL1.INTERNAL`:

```
[kdcdefaults]
 kdc_ports = 88
 kdc_tcp_ports = 88

[realms]
 RU-CENTRAL1.INTERNAL = {
  #master_key_type = aes256-cts
  acl_file = /var/kerberos/krb5kdc/kadm5.acl
  dict_file = /usr/share/dict/words
  admin_keytab = /var/kerberos/krb5kdc/kadm5.keytab
  supported_enctypes = aes256-cts:normal aes128-cts:normal des3-hmac-sha1:normal arcfour-hmac:normal camellia256-cts:normal
camellia128-cts:normal des-hmac-sha1:normal des-cbc-md5:normal des-cbc-crc:normal
 }
```

- В файле /etc/krb5.conf укажите значение параметра `default_realm`, а также заполните раздел `[realms]` и `[domain_realm]`:

```
# Configuration snippets may be placed in this directory as well
includedir /etc/krb5.conf.d/

[logging]
 default = FILE:/var/log/krb5libs.log
 kdc = FILE:/var/log/krb5kdc.log
 admin_server = FILE:/var/log/kadmind.log

[libdefaults]
dns_lookup_realm = false
 ticket_lifetime = 24h
 renew_lifetime = 7d
 forwardable = true
 rdns = false
 pkinit_anchors = FILE:/etc/pki/tls/certs/ca-bundle.crt
 default_realm = RU-CENTRAL1.INTERNAL
 default_ccache_name = KEYRING:persistent:%{uid}

[realms]
 RU-CENTRAL1.INTERNAL = {
  kdc = dev-adcm-test.ru-central1.internal
  admin_server = dev-adcm-test.ru-central1.internal
 }

[domain_realm]
 .ru-central1.internal = RU-CENTRAL1.INTERNAL
 ru-central1.internal = RU-CENTRAL1.INTERNAL
```

- Измените содержание файла /var/kerberos/krb5kdc/kadm5.acl с следующим образом, чтобы любой принципал `/admin` в области `RU-CENTRAL1.INTERNAL` имел все административные привилегии, кроме извлечения ключей:

```
*/admin@RU-CENTRAL1.INTERNAL     *
```

Полное описание значений тегов для разделов данных файлов приведено в статье kdc.conf, krb5.conf и kadm5.acl документации MIT Kerberos.

3. Создайте базу данных принципалов Kerberos с помощью утилиты `kdb5_util`:

```
kdb5_util create -s -P P@ssw0rd
```

4. Запустите сервисы Kerberos и KDC, выполнив последовательно следующие команды:

```
systemctl start kadmin
systemctl start krb5kdc
```

Проверить статус запущенных сервисов можно с помощью команд:

```
systemctl status kadmin
systemctl status krb5kdc
```

5. Создайте принципалы пользователей, используя консоль администратора Kerberos – `kadmin.local`.
Имя принципала пользователя в базе данных Kerberos обычно имеет вид `primary/instance@REALM`, где

- `primary` – базовое имя пользователя для службы аутентификации в ADQM необходимо, чтобы это имя совпадало с именем пользователя ADQM, с параметром `set os_user_mapping_in_authentication`;
- `instance` – необязательный компонент, квалифицирующий `primary`. Если `primary` – имя пользователя, то `instance` обычно не указывается или может использоваться для различения дополнительных принципалов для пользователя (например, `john/adm@RU-CENTRAL1.INTERNAL` – отдельное привилегированное имя для администрирования);
- `REALM` – строчные привилегии с разными правами и разрешениями.

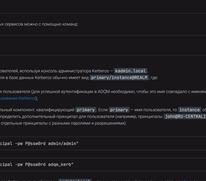
```
kadmin.local -q "add_principal -pw P@ssw0rd admin/admin"

kadmin.local -q "add_principal -pw P@ssw0rd adqm_kerb"
```

Полное описание функций интерфейса командной строки `kadmin.local` и применимых опций приведены в статье kadmin документации MIT Kerberos.

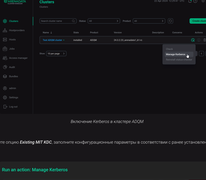
Включение MIT Kerberos KDC на кластере ADQM

1. В интерфейсе ADCM на странице **Clusters** выберите установленный и подготовленный кластер ADQM.
2. Инициируйте включение Kerberos для кластера – нажмите на кнопку **Actions** ( ) и выберите действие **Manage Kerberos**



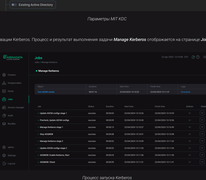
Включение Kerberos в кластере ADQM

3. В открывшемся окне включите опцию **Existing MIT KDC**, заполните конфигурационные параметры в соответствии с ранее установленными настройками сервера Kerberos и нажмите **Run**.



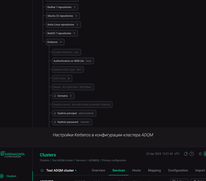
Параметры MIT KDC

4. Дождитесь завершения активации Kerberos. Прогресс и результат выполнения задачи **Manage Kerberos** отображаются на странице **Jobs**.

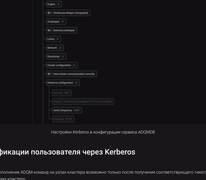


Процесс запуска Kerberos

После того, как Kerberos успешно установлен на кластере ADQM, соответствующие настройки появятся на странице конфигурации кластера (секция **Kerberos**) и сервиса ADQM/ZK (секция **Kerberos configuration**).



Настройки Kerberos в конфигурации кластера ADQM



Настройки Kerberos в конфигурации сервиса ADQM/ZK

Проверка аутентификации пользователя через Kerberos

После успешной корберизации выполнение ADQM-команд на узлах кластера возможно только после получения соответствующего тикета Kerberos. Ниже приведен пример доступа к корберизованному кластеру.

1. Создайте в ADQM пользователя, для которого существует принципал в базе данных Kerberos. Для этого используйте выражение `IDENTIFIED WITH kerberos` с запросом `CREATE USER`:

```
CREATE USER adqm_kerb IDENTIFIED WITH kerberos;
```

2. Создайте для принципала пользователя тикет Kerberos:

```
$ kinit -V adqm_kerb@RU-CENTRAL1.INTERNAL
```

Введите пароль:

```
Password for adqm_kerb@RU-CENTRAL1.INTERNAL:
```

Опции команды `kinit` описаны в статье kinit документации MIT Kerberos.

3. Просмотрите тикет:

```
$ klist
```

```
Ticket cache: FILE:/tmp/krb5cc_1000
Default principal: adqm_kerb@RU-CENTRAL1.INTERNAL

Valid starting     Expires            Service principal
05/04/2023 07:11:58  05/05/2023 07:11:58  krbtgt/RU-CENTRAL1.INTERNAL@RU-CENTRAL1.INTERNAL
```

4. Для проверки аутентификации через Kerberos отправьте в ADQM тестовую команду, используя утилиту `curl` с поддержкой механизма SPNEGO:

```
$ echo 'select currentUser()' | curl --negotiate -u : http://host_name:8123/ --data-binary @-
```

Вывод на экран при успешной аутентификации:

```
adqm_kerb
```

Использование Active Directory для Kerberos

Елена Дворецкова

Содержание

Назад к содержанию

Подготовка к запуску Active Directory на кластере ADQM

Включение Active Directory на кластере ADQM

Kerberos-параметры Active Directory

Проверка аутентификации пользователя через Kerberos

Основные понятия, используемые в Kerberos LDAP:

- **Active Directory** – база данных и набор служб, которые соединяют пользователей с необходимыми сетевыми ресурсами.
- **LDAP-сервер** – иерархическая база данных, служба каталогов, основанная на Active Directory, применяется для централизованного хранения учетных записей. Учетные данные включают в себя принципалы, по которым происходит проверка валидности пользователя в Kerberos.
- **LDAP** — протокол прикладного уровня для доступа к службе каталогов Active Directory, используется при керберизации кластера для заведения принципалов пользователей.
- **LDAPS** — активация LDAP с применением протокола SSL/TLS для создания безопасного трафика. Создание паролей для пользователей ADQM с учетными записями в Active Directory при керберизации кластера возможно только с применением LDAPS.
- **Key Distribution Center (KDC)** — компонент системы управления доступом, отвечающий за обслуживание запросов пользователей на доступ к ресурсам путем предоставления тикетов доступа и сеансовых ключей. Использует Active Directory в качестве базы данных учетных записей.
- **DN (Distinguished Name)** — учетная запись в Active Directory. DN должно быть уникальным в пределах дерева. В DN описывается содержимое атрибутов в дереве (путь навигации) для доступа к конкретной записи.
  DN состоит из серии **RDN (Relative Distinguished Names)**, определяемых путем перемещения вверх по дереву в направлении его корневой записи. RDN записываются слева направо.

Пример DN для пользователя, используемый в данной статье: cn=ad_admin,ou=users,dc=example,dc=com.

В этой записи назначены следующие RDN:

- cn – общее имя пользователя (common name).
- ou – организационная единица (organizational unit), контейнер в домене Active Directory, который может содержать пользователей, группы и компьютеры. Организационная единица может иметь несколько ou внутри себя.
- dc – части имени домена (domain component), представляют вершину дерева LDAP, которое использует DNS для определения своего пространства имен. Обозначение для домена Active Directory с DNS именем `EXAMPLE.COM` имеет вид `dc=example,dc=com`, иначе `EXAMPLE.COM` также присваивался для области (realm), для которой проводится аутентификация.

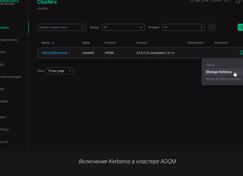
Подготовка к запуску Active Directory на кластере ADQM

1. Настройте сервер Active Directory (LDAP-сервер).
2. Создайте учетную запись пользователя для подключения кластера к LDAP-серверу по протоколу LDAP.
3. Создайте сертификат для пользователя, активирован протокол LDAP-через протокол SSL с использованием стороннего центра сертификации.
4. Установите пароль для учетной записи.
5. Привяжите к учетной записи имя принципала пользователя (например, `ad_admin@EXAMPLE.COM`) и сформируйте файл keytab с этими принципалом и ключами.

Включение Active Directory на кластере ADQM

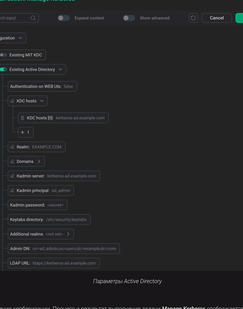
Для керберизации кластера с помощью Active Directory выполните описанные ниже шаги:

1. В интерфейсе ADCM на странице **Clusters** выберите установленный и подготовленный кластер ADQM.
2. Инициируйте включение Kerberos для кластера – нажмите на иконку **Actions** и выберите действие **Manage Kerberos**.



Включение Kerberos в кластере ADQM

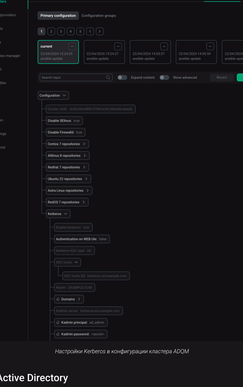
3. В открывшемся окне включите опцию ***Existing Active Directory*** и укажите параметры Active Directory в соответствии со значениями, установленными при настройке LDAP-сервера.



Параметры Active Directory

4. Нажмите ***Run*** и дождитесь завершения керберизации. Процесс и результат выполнения задачи ***Manage Kerberos*** отображаются на странице **Jobs**.

После того, как Kerberos успешно установлен на кластере ADQM, соответствующие настройки Kerberos появятся на странице конфигурации кластера (секция **Kerberos**) и сервиса ADQMDB (секция **Kerberos configuration**).



Настройки Kerberos в конфигурации кластера ADQM

Kerberos-параметры Active Directory

Следующая таблица содержит описания параметров, необходимых для керберизации кластера ADQM с помощью Active Directory.

Параметр	Описание
KDC hosts	Адрес сервера KDC (при керберизации с применением LDAP этот адрес совпадает с адресом LDAP-сервера)
Realm	Область для аутентификации в Kerberos
Kadmin server	Адрес сервера, на котором установлена система администрирования Kerberos (часто этот адрес совпадает с адресом сервера KDC)
Kadmin principal	Имя принципала пользователя, созданного для подключения кластера к Active Directory с правами создания пользователей и групп в контейнере ***Container DN***
Kadmin password	Пароль принципала пользователя ***Kadmin principal***
Admin DN	Учетная запись в Active Directory для пользователя, используемого для подключения кластера к Active Directory
LDAP URL	Адрес LDAP-сервера (`ldaps://<hostname or IP address>:<port>`)
Container DN	DN контейнера, где хранятся сервисные принципалы
TLS CA certificate Path (опционально)	Локальный путь, по которому на всех хостах кластера хранится сертификат CA для пользователя ***Admin DN*** (если сертификат актуальный, параметр ***TLS CA certificate*** указывать не нужно)
TLS CA certificate (опционально)	Содержимое сертификата CA для пользователя ***Admin DN***, которое запишется на хост в файл по пути, указанному в ***TLS CA certificate Path***

Проверка аутентификации пользователя через Kerberos

После успешной керберизации выполните ADQM-команд на узлах кластера возможно только после получения соответствующего тикета Kerberos. Ниже приведен пример доступа к кластеру, керберизованному с помощью Active Directory.

1. Создайте пользователя ADQM, который имеет запись в базе данных службы каталогов Active Directory и принципал для заданной области (realm). Для этого используйте выражение `IDENTIFIED WITH kerberos` в запросе `CREATE USER`.

```
CREATE USER adqm_kerb_ad IDENTIFIED WITH kerberos;
```

2. Создайте для принципала пользователя тикет Kerberos:

```
$ kinit -V adqm_kerb_ad@EXAMPLE.COM
```

Введите пароль:

```
Password for adqm_kerb_ad@EXAMPLE.COM:
```

Опции команды `kinit` описаны в статье kinit документации MIT Kerberos.

3. Проверьте тикет:

```
$ klist
```

```
Ticket cache: FILE:/tmp/krb5cc_1000
Default principal: adqm_kerb_ad@EXAMPLE.COM

Valid starting     Expires            Service principal
05/05/2023 09:05:36  05/06/2023 09:05:36  krbtgt/EXAMPLE.COM@EXAMPLE.COM
```

4. Для проверки аутентификации через Kerberos отправьте в ADQM тестовую команду, используя утилиту `curl` с поддержкой механизма SPNEGO:

```
$ echo "select currentUser()" | curl --negotiate -u : http://<host_name>:8123/ --data-binary @-
```

Вывод на экран при успешной аутентификации:

```
adqm_kerb_ad
```

Проблема с типом шифрования при керберизации в РЕД ОС

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Причина

Решение — изменение криптографической политики

- LEGACY
- CUSTOM

При установке ADQM на хост с операционной системой РЕД ОС и попытке керберизации кластера с помощью Active Directory керберизация может быть прервана на этапе выполнения команды `kinit` со следующей ошибкой:

```
kinit: KDC has no support for encryption type While getting initial credentials
```

Причина

Проблема возникает из-за разных наборов типов шифрования, разрешенных в Active Directory и РЕД ОС. В РЕД ОС этот набор определяет криптографическая политика (cryptographic policy).

По умолчанию в РЕД ОС установлена криптографическая политика `DEFAULT`:

```
$ update-crypto-policies --show
```

```
DEFAULT
```

Эта политика определяет следующие типы шифрования, которые разрешено использовать протоколу Kerberos:

```
$ cat /usr/share/crypto-policies/DEFAULT/krb5.txt
```

```
[libdefaults]
permitted_enctypes = aes256-cts-hmac-sha1-96 aes256-cts-hmac-sha384-192 camellia256-cts-cmac aes128-cts-hmac-sha1-96 aes128-cts-hmac-sha256-128 camellia128-cts-cmac
```

В списке отсутствует тип шифрования `arcfour` (также известный как `rc4`), который используется при запросе тикетов Kerberos с сервера Active Directory. Этот тип шифрования был удален из политики `DEAFAULT`, так как считается ненадежным — см. Ensuring support for common encryption types in AD and RHEL.

Решение — изменение криптографической политики

Чтобы добавить в РЕД ОС поддержку типа шифрования `arcfour` и решить указанную выше проблему, рекомендуется переключить криптографическую политику РЕД ОС по умолчанию на одну из следующих.

LEGACY

Криптографическая политика `LEGACY` — одна из предопределенных криптографических политик РЕД ОС, которая поддерживает более широкий список типов шифрования, чем `DEFAULT`, и обеспечивает совместимость со старыми версиями и системами.

Типы шифрования для Kerberos, которые поддерживает политика `LEGACY`:

```
$ cat /usr/share/crypto-policies/LEGACY/krb5.txt
```

```
[libdefaults]
permitted_enctypes = aes256-cts-hmac-sha1-96 aes256-cts-hmac-sha384-192 camellia256-cts-cmac aes128-cts-hmac-sha1-96 aes128-cts-hmac-sha256-128 camellia128-cts-cmac des3-cbc-sha1 arcfour-hmac-md5
```

Чтобы переключить криптографическую политику системы на `LEGACY`, выполните следующую команду как пользователь `root`:

```
$ update-crypto-policies --set LEGACY
```

После переключения криптографической политики необходимо выполнить перезагрузку системы:

```
Setting system policy to LEGACY
Note: System-wide crypto policies are applied on application start-up.
It is recommended to restart the system for the change of policies to fully take place.
```

Учитывайте также, что набор разрешенных типов шифрования будет изменен и для других сервисов, таких как:

```
$ ls /usr/share/crypto-policies/LEGACY/
```

```
bind.txt gnutls.txt java.txt krb5.txt libreswan.txt nss.txt opensshserver.txt openssh.txt opensslcnf.txt openssl.txt
```

CUSTOM

Вы можете создать новую криптографическую политику (например, `CUSTOM`) на основе политики `DEFAULT` и модифицировать список поддерживаемых типов шифрования.

1. Скопируйте каталог политики `DEFAULT` в каталог `CUSTOM`:

```
$ cp -r /usr/share/crypto-policies/DEFAULT/ /usr/share/crypto-policies/CUSTOM
```

2. Добавьте тип `arcfour-hmac-md5` в конец файла */usr/share/crypto-policies/CUSTOM/krb5.txt*.
3. Установите новую криптографическую политику:

```
$ update-crypto-policies --set CUSTOM
```

4. После переключения политики на `CUSTOM` также нужно выполнить перезапуск системы:

```
Setting system policy to CUSTOM
Note: System-wide crypto policies are applied on application start-up.
It is recommended to restart the system for the change of policies to fully take place.
```

Использование FreeIPA для Kerberos

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Включение FreeIPA на кластере ADQM

Kerberos-параметры FreeIPA

Проверка интеграции с FreeIPA

FreeIPA — бесплатная система управления идентификацией пользователей для Linux/UNIX с открытым исходным кодом. FreeIPA включает в себя такие компоненты, как Linux (Fedora), 389 Directory Server, MIT Kerberos, NTP, DNS, Dogtag (система сертификатов). Основной задачей FreeIPA является централизованное управление учетными данными и аутентификация.

Для обеспечения безопасности ADQM использует Kerberos, LDAP, SSL-сертификаты/ключи и другие смежные технологии. Для такого набора инструментов FreeIPA отлично подходит в качестве системы управления идентификацией.

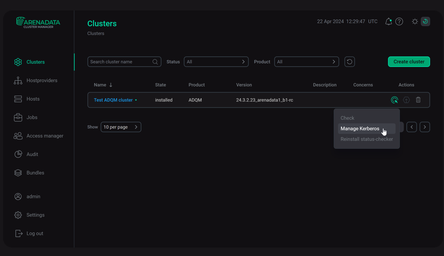
Для керберизации кластера с помощью FreeIPA используется ADCM. В процессе керберизации ADCM устанавливает IPA-клиент на каждый хост кластера и устанавливает соединение с сервером FreeIPA, используя заданные параметры Kerberos для FreeIPA.

В данной статье для примера используется тестовый FreeIPA-сервер, развернутый на хосте *freeipa-server.ru-central1.internal* с операционной системой CentOS. Этот сервер представляет собой базовую конфигурацию `yum install ipa-server` с параметрами установки по умолчанию.

Включение FreeIPA на кластере ADQM

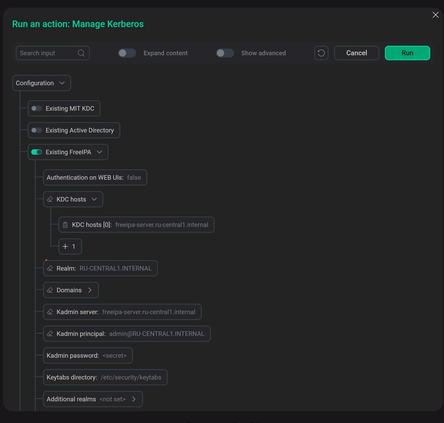
Для керберизации кластера с помощью FreeIPA выполните описанные ниже шаги:

1. В интерфейсе ADCM на странице ***Clusters*** инициируйте включение Kerberos для кластера — нажмите на иконку ***Actions*** и выберите действие ***Manage Kerberos***.



Включение Kerberos в кластере ADQM

2. В открывшемся окне включите ***Existing FreeIPA*** и укажите Kerberos-параметры FreeIPA.



Параметры FreeIPA

3. Нажмите ***Run*** и дождитесь завершения керберизации. Процесс и результат выполнения задачи ***Manage Kerberos*** отображается на странице ***Jobs***.

После того, как Kerberos успешно установлен на кластере ADQM, соответствующие настройки появятся на странице конфигурации кластера в секции ***Kerberos*** и на странице конфигурации сервиса ADQMDB в секции ***Kerberos configuration***.

Kerberos-параметры FreeIPA

Следующая таблица содержит описания параметров, необходимых для керберизации кластера ADQM с помощью FreeIPA. Актуальные значения для этих параметров можно получить, выполнив команду `ipa user-find <ipa_admin>` на FreeIPA-сервере, где `<ipa_admin>` — имя пользователя IPA Admin.

Параметр	Описание
KDC hosts	Хост (один или более), на котором запущен FreeIPA-сервер
Realm	Kerberos realm для подключения к FreeIPA-серверу
Domains	Домен (один или более), привязанный к FreeIPA
Kadmin server	Адрес хоста, на котором запущен `kadmin`
Kadmin principal	Имя принципала для подключения через `kadmin`, например `admin@RU-CENTRAL1.INTERNAL`
Kadmin password	Пароль пользователя IPA Admin
IpaClient No NTP Autoconf	Отключает настройку NTP при установке IPA-клиентов
IpaClient No DNS Lookup	Отключает поиск сервера FreeIPA по DNS при установке IPA-клиентов

Проверка интеграции с FreeIPA

После успешной керберизации выполнение ADQM-команд на узлах кластера возможно только после получения соответствующего тикета Kerberos. Ниже приведен пример доступа к кластеру, керберизованному с помощью FreeIPA:

1. Создайте пользователя ADQM, который соответствует учетной записи в домене FreeIPA. Для этого используйте выражение `IDENTIFIED WITH kerberos` в запросе `CREATE USER`:

```
CREATE USER adqm_kerb_freeipa IDENTIFIED WITH kerberos;
```

2. Запросите тикет Kerberos для пользователя:

```
$ kinit adqm_kerb_freeipa@RU-CENTRAL1.INTERNAL
```

Введите пароль:

```
Password for adqm_kerb_freeipa@RU-CENTRAL1.INTERNAL:
```

Опции команды `kinit` описаны в статье kinit документации MIT Kerberos.

3. Проверьте тикет:

```
$ klist
```

```
Ticket cache: FILE:/tmp/krb5cc_1000
Default principal: adqm_kerb_freeipa@RU-CENTRAL1.INTERNAL

Valid starting       Expires              Service principal
05/10/2023 10:20:30  05/11/2023 10:20:30  krbtgt/RU-CENTRAL1.INTERNAL@RU-CENTRAL1.INTERNAL
```

4. Для проверки аутентификации через Kerberos отправьте в ADQM тестовую команду, используя утилиту `curl` с поддержкой механизма SPNEGO:

```
$ echo "select currentUser()" | curl --negotiate -u : http://<host_name>:8123/ --data-binary @-
```

Вывод на экран при успешной аутентификации:

```
adqm_kerb_freeipa
```

Авторизация

Назад к содержанию

Содержание

Создание базы данных и настройка доступа
Создание пользователя
Настройка pg_hba.conf
Настройка postgresql.conf
Перезапуск кластера после изменения
Проверка подключения
Роли
Управление ролями
Создание ролей
Управление правами доступа
Просмотр прав доступа
Управление подключениями и сессиями
Просмотр активных подключений
Завершение подключения
Управление доступом
Настройка pg_hba.conf
Настройка доступа для нового кластера
Аккаунт пользователя
Создание пользователя
Проверка подключения
Роль
Просмотр пользователей
Проверка подключения пользователя
Права
Управление правами пользователя
Создание политики доступа к строкам
Получение доступа к строкам
Создание политики доступа к строкам
Удаление политики доступа к строкам
Профиль настроек
Создание профиля настроек
Изменение профиля настроек
Просмотр параметров профиля настроек
Удаление профиля настроек
Профиль
Создание профиля
Изменение профиля
Просмотр профиля
Удаление профиля
Просмотр информации о кластере
Версия
Время старта
Время работы
Время последнего изменения конфигурации
Количество баз данных
Количество пользователей
Количество ролей
Количество активных подключений
Количество подключений
Количество таблиц
Количество индексов
Количество процедур
Количество триггеров
Количество представлений
Количество материализованных представлений
Количество последовательностей
Количество расширений
Количество табличных пространств
Количество схем
Количество функций
Количество типов данных
Количество операторов
Количество операторов сравнения
Количество операторов приведения
Количество операторов агрегации
Количество операторов индексации
Количество операторов сортировки
Количество операторов группировки
Количество операторов окна
Количество операторов рекурсии
Количество операторов подзапросов
Количество операторов объединения
Количество операторов пересечения
Количество операторов разности
Количество операторов симметричной разности
Количество операторов дополнения
Количество операторов исключения
Количество операторов включения
Количество операторов принадлежности
Количество операторов непринадлежности
Количество операторов равенства
Количество операторов неравенства
Количество операторов больше
Количество операторов меньше
Количество операторов больше или равно
Количество операторов меньше или равно
Количество операторов между
Количество операторов не между
Количество операторов подобия
Количество операторов не подобия
Количество операторов регулярных выражений
Количество операторов не регулярных выражений
Количество операторов регулярных выражений без учета регистра
Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра
Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра
Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра
Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра
Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра
Количество операторов регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра
Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра
Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра
Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра
Количество операторов регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра
Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра

Создание базы данных и настройка доступа

Для создания базы данных и настройки доступа к ней необходимо выполнить следующие шаги:

1. Создать пользователя с правами на создание баз данных.
2. Настроить `pg_hba.conf` для разрешения подключения пользователя.
3. Настроить `postgresql.conf` для оптимизации производительности.
4. Перезапустить кластер после изменения конфигурации.
5. Проверить подключение пользователя к базе данных.

Создание пользователя

Для создания пользователя с правами на создание баз данных используется команда `CREATE USER`:

```sql
CREATE USER myuser WITH PASSWORD 'mypassword' CREATEDB;
```

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Настройка postgresql.conf

Для оптимизации производительности можно настроить следующие параметры в файле `postgresql.conf`:

- `shared_buffers` — объем памяти, выделяемый для кэширования данных.
- `work_mem` — объем памяти, выделяемый для операций сортировки и хеширования.
- `maintenance_work_mem` — объем памяти, выделяемый для операций обслуживания.

Перезапуск кластера после изменения конфигурации

После изменения конфигурации необходимо перезапустить кластер, чтобы изменения вступили в силу. Для этого используется команда `pg_ctl restart`:

```
pg_ctl restart -D /path/to/data/directory
```

Проверка подключения пользователя

Для проверки подключения пользователя к базе данных используется команда `psql`:

```
psql -U myuser -d mydatabase -h localhost
```

Аккаунт пользователя

Аккаунт пользователя — это учетная запись, которая позволяет пользователю взаимодействовать с системой. Аккаунт пользователя может быть создан, изменен или удален.

Создание пользователя

Для создания нового пользователя используется команда `CREATE USER`:

```sql
CREATE USER username WITH PASSWORD 'password';
```

- `username` — имя пользователя.
- `password` — пароль пользователя.

Изменение пароля пользователя

Для изменения пароля пользователя используется команда `ALTER USER`:

```sql
ALTER USER username WITH PASSWORD 'new_password';
```

Удаление пользователя

Для удаления пользователя используется команда `DROP USER`:

```sql
DROP USER username;
```

Просмотр пользователей

Для просмотра списка пользователей используется команда `SELECT * FROM pg_user;`:

```sql
SELECT * FROM pg_user;
```

Проверка подключения пользователя

Для проверки подключения пользователя к базе данных используется команда `psql`:

```
psql -U username -d database_name
```

Управление правами пользователя

Для управления правами пользователя используются команды `GRANT` и `REVOKE`. Подробнее см. раздел [Права](#).

Просмотр прав пользователя

Для просмотра прав пользователя используется команда `\du` в `psql`:

```
\du username
```

Блокировка пользователя

Для блокировки пользователя используется команда `ALTER USER ... NOLOGIN`:

```sql
ALTER USER username NOLOGIN;
```

Разблокировка пользователя

Для разблокировки пользователя используется команда `ALTER USER ... LOGIN`:

```sql
ALTER USER username LOGIN;
```

Роль

Роль — это именованный набор прав доступа, который можно назначать пользователям или другим ролям.

Управление ролями

В PostgreSQL роли являются основным механизмом управления доступом.

Команда	Описание	Пример
`CREATE ROLE`	Создает новую роль	`CREATE ROLE admin;`
`ALTER ROLE`	Изменяет существующую роль	`ALTER ROLE admin WITH LOGIN;`
`DROP ROLE`	Удаляет роль	`DROP ROLE admin;`
`GRANT`	Назначает права роли	`GRANT SELECT ON table TO admin;`
`REVOKE`	Отзывает права у роли	`REVOKE SELECT ON table FROM admin;`
`SET ROLE`	Переключает текущую роль	`SET ROLE admin;`
`RESET ROLE`	Возвращает исходную роль	`RESET ROLE;`

Создание ролей

Для создания роли используется команда `CREATE ROLE`:

```
CREATE ROLE admin;
```

Управление правами доступа

Для управления правами доступа используются команды `GRANT` и `REVOKE`:

```
GRANT SELECT ON table TO admin;
REVOKE SELECT ON table FROM admin;
```

Просмотр прав доступа

Для просмотра прав доступа используется команда `\dp` в `psql`:

```
\dp table
```

Управление подключениями и сессиями

Для управления подключениями и сессиями используются команды `SET ROLE` и `RESET ROLE`:

```
SET ROLE admin;
RESET ROLE;
```

Просмотр активных подключений

Для просмотра активных подключений используется команда `SELECT * FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT * FROM pg_stat_activity;
```

Завершение подключения

Для завершения подключения используется команда `SELECT pg_terminate_backend(pid);`:

```
SELECT pg_terminate_backend(pid);
```

Управление доступом

Для управления доступом к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Права

Права — это разрешения, которые определяют, какие действия пользователь может выполнять с объектами базы данных.

Управление правами пользователя

Для управления правами пользователя используются команды `GRANT` и `REVOKE`.

Команда	Описание	Пример
`GRANT`	Назначает права пользователю	`GRANT SELECT ON table TO user;`
`REVOKE`	Отзывает права у пользователя	`REVOKE SELECT ON table FROM user;`
`GRANT ALL PRIVILEGES`	Назначает все права пользователю	`GRANT ALL PRIVILEGES ON table TO user;`
`REVOKE ALL PRIVILEGES`	Отзывает все права у пользователя	`REVOKE ALL PRIVILEGES ON table FROM user;`
`GRANT USAGE ON SCHEMA`	Назначает права на использование схемы	`GRANT USAGE ON SCHEMA schema TO user;`
`REVOKE USAGE ON SCHEMA`	Отзывает права на использование схемы	`REVOKE USAGE ON SCHEMA schema FROM user;`

Просмотр прав пользователя

Для просмотра прав пользователя используется команда `\dp` в `psql`:

```
\dp table
```

Создание роли

Для создания роли используется команда `CREATE ROLE`:

```
CREATE ROLE admin;
```

Управление правами роли

Для управления правами роли используются команды `GRANT` и `REVOKE`:

```
GRANT SELECT ON table TO admin;
REVOKE SELECT ON table FROM admin;
```

Просмотр прав роли

Для просмотра прав роли используется команда `\dp` в `psql`:

```
\dp table
```

Назначение роли пользователю

Для назначения роли пользователю используется команда `GRANT`:

```
GRANT admin TO user;
```

Отзыв роли у пользователя

Для отзыва роли у пользователя используется команда `REVOKE`:

```
REVOKE admin FROM user;
```

Управление правами доступа

Для управления правами доступа к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Управление подключениями и сессиями

Для управления подключениями и сессиями используются команды `SET ROLE` и `RESET ROLE`:

```
SET ROLE admin;
RESET ROLE;
```

Просмотр активных подключений

Для просмотра активных подключений используется команда `SELECT * FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT * FROM pg_stat_activity;
```

Завершение подключения

Для завершения подключения используется команда `SELECT pg_terminate_backend(pid);`:

```
SELECT pg_terminate_backend(pid);
```

Управление доступом

Для управления доступом к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Настройка доступа для нового кластера

Для настройки доступа для нового кластера необходимо выполнить следующие шаги:

1. Создать пользователя с правами на создание баз данных.
2. Настроить `pg_hba.conf` для разрешения подключения пользователя.
3. Настроить `postgresql.conf` для оптимизации производительности.
4. Перезапустить кластер после изменения конфигурации.
5. Проверить подключение пользователя к базе данных.

Создание пользователя

Для создания пользователя с правами на создание баз данных используется команда `CREATE USER`:

```
CREATE USER myuser WITH PASSWORD 'mypassword' CREATEDB;
```

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Настройка postgresql.conf

Для оптимизации производительности можно настроить следующие параметры в файле `postgresql.conf`:

- `shared_buffers` — объем памяти, выделяемый для кэширования данных.
- `work_mem` — объем памяти, выделяемый для операций сортировки и хеширования.
- `maintenance_work_mem` — объем памяти, выделяемый для операций обслуживания.

Перезапуск кластера после изменения конфигурации

После изменения конфигурации необходимо перезапустить кластер, чтобы изменения вступили в силу. Для этого используется команда `pg_ctl restart`:

```
pg_ctl restart -D /path/to/data/directory
```

Проверка подключения пользователя

Для проверки подключения пользователя к базе данных используется команда `psql`:

```
psql -U myuser -d mydatabase -h localhost
```

Аккаунт пользователя

Аккаунт пользователя — это учетная запись, которая позволяет пользователю взаимодействовать с системой. Аккаунт пользователя может быть создан, изменен или удален.

Создание пользователя

Для создания нового пользователя используется команда `CREATE USER`:

```sql
CREATE USER username WITH PASSWORD 'password';
```

- `username` — имя пользователя.
- `password` — пароль пользователя.

Изменение пароля пользователя

Для изменения пароля пользователя используется команда `ALTER USER`:

```sql
ALTER USER username WITH PASSWORD 'new_password';
```

Удаление пользователя

Для удаления пользователя используется команда `DROP USER`:

```sql
DROP USER username;
```

Просмотр пользователей

Для просмотра списка пользователей используется команда `SELECT * FROM pg_user;`:

```sql
SELECT * FROM pg_user;
```

Проверка подключения пользователя

Для проверки подключения пользователя к базе данных используется команда `psql`:

```
psql -U username -d database_name
```

Управление правами пользователя

Для управления правами пользователя используются команды `GRANT` и `REVOKE`. Подробнее см. раздел [Права](#).

Просмотр прав пользователя

Для просмотра прав пользователя используется команда `\du` в `psql`:

```
\du username
```

Блокировка пользователя

Для блокировки пользователя используется команда `ALTER USER ... NOLOGIN`:

```sql
ALTER USER username NOLOGIN;
```

Разблокировка пользователя

Для разблокировки пользователя используется команда `ALTER USER ... LOGIN`:

```sql
ALTER USER username LOGIN;
```

Роль

Роль — это именованный набор прав доступа, который можно назначать пользователям или другим ролям.

Управление ролями

В PostgreSQL роли являются основным механизмом управления доступом.

Команда	Описание	Пример
`CREATE ROLE`	Создает новую роль	`CREATE ROLE admin;`
`ALTER ROLE`	Изменяет существующую роль	`ALTER ROLE admin WITH LOGIN;`
`DROP ROLE`	Удаляет роль	`DROP ROLE admin;`
`GRANT`	Назначает права роли	`GRANT SELECT ON table TO admin;`
`REVOKE`	Отзывает права у роли	`REVOKE SELECT ON table FROM admin;`
`SET ROLE`	Переключает текущую роль	`SET ROLE admin;`
`RESET ROLE`	Возвращает исходную роль	`RESET ROLE;`

Создание ролей

Для создания роли используется команда `CREATE ROLE`:

```
CREATE ROLE admin;
```

Управление правами доступа

Для управления правами доступа используются команды `GRANT` и `REVOKE`:

```
GRANT SELECT ON table TO admin;
REVOKE SELECT ON table FROM admin;
```

Просмотр прав доступа

Для просмотра прав доступа используется команда `\dp` в `psql`:

```
\dp table
```

Управление подключениями и сессиями

Для управления подключениями и сессиями используются команды `SET ROLE` и `RESET ROLE`:

```
SET ROLE admin;
RESET ROLE;
```

Просмотр активных подключений

Для просмотра активных подключений используется команда `SELECT * FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT * FROM pg_stat_activity;
```

Завершение подключения

Для завершения подключения используется команда `SELECT pg_terminate_backend(pid);`:

```
SELECT pg_terminate_backend(pid);
```

Управление доступом

Для управления доступом к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Управление ролями

В PostgreSQL роли являются основным механизмом управления доступом.

Команда	Описание	Пример
`CREATE ROLE`	Создает новую роль	`CREATE ROLE admin;`
`ALTER ROLE`	Изменяет существующую роль	`ALTER ROLE admin WITH LOGIN;`
`DROP ROLE`	Удаляет роль	`DROP ROLE admin;`
`GRANT`	Назначает права роли	`GRANT SELECT ON table TO admin;`
`REVOKE`	Отзывает права у роли	`REVOKE SELECT ON table FROM admin;`
`SET ROLE`	Переключает текущую роль	`SET ROLE admin;`
`RESET ROLE`	Возвращает исходную роль	`RESET ROLE;`

Создание ролей

Для создания роли используется команда `CREATE ROLE`:

```
CREATE ROLE admin;
```

Управление правами доступа

Для управления правами доступа используются команды `GRANT` и `REVOKE`:

```
GRANT SELECT ON table TO admin;
REVOKE SELECT ON table FROM admin;
```

Просмотр прав доступа

Для просмотра прав доступа используется команда `\dp` в `psql`:

```
\dp table
```

Управление подключениями и сессиями

Для управления подключениями и сессиями используются команды `SET ROLE` и `RESET ROLE`:

```
SET ROLE admin;
RESET ROLE;
```

Просмотр активных подключений

Для просмотра активных подключений используется команда `SELECT * FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT * FROM pg_stat_activity;
```

Завершение подключения

Для завершения подключения используется команда `SELECT pg_terminate_backend(pid);`:

```
SELECT pg_terminate_backend(pid);
```

Управление доступом

Для управления доступом к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Управление правами доступа

Для управления правами доступа к базе данных используется файл `pg_hba.conf`. Подробнее см. раздел [Настройка pg_hba.conf](#).

Настройка pg_hba.conf

Файл `pg_hba.conf` находится в каталоге данных кластера. Для настройки доступа для нового пользователя необходимо добавить следующую строку:

```
host    all             myuser          0.0.0.0/0               md5
```

Получение доступа к строкам

Для получения доступа к строкам используется команда `SELECT`:

```
SELECT * FROM table;
```

Создание политики доступа к строкам

Для создания политики доступа к строкам используется команда `CREATE POLICY`:

```
CREATE POLICY policy_name ON table_name FOR SELECT USING (condition);
```

- `policy_name` — имя политики.
- `table_name` — имя таблицы.
- `condition` — условие, которое должно быть выполнено для доступа к строке.

Удаление политики доступа к строкам

Для удаления политики доступа к строкам используется команда `DROP POLICY`:

```
DROP POLICY policy_name ON table_name;
```

Профиль настроек

Профиль настроек — это набор параметров, которые можно применить к пользователю или роли. Профиль настроек может быть создан, изменен или удален.

Создание профиля настроек

Для создания нового профиля настроек используется команда `CREATE PROFILE`:

```sql
CREATE PROFILE profile_name LIMIT parameter_name value;
```

- `profile_name` — имя профиля настроек.
- `parameter_name` — имя параметра.
- `value` — значение параметра.

Изменение профиля настроек

Для изменения профиля настроек используется команда `ALTER PROFILE`:

```sql
ALTER PROFILE profile_name LIMIT parameter_name value;
```

Просмотр параметров профиля настроек

Для просмотра параметров профиля настроек используется команда `SHOW PROFILE`:

```sql
SHOW PROFILE profile_name;
```

Удаление профиля настроек

Для удаления профиля настроек используется команда `DROP PROFILE`:

```sql
DROP PROFILE profile_name;
```

Профиль

Профиль — это набор параметров, которые можно применить к пользователю или роли. Профиль может быть создан, изменен или удален.

Создание профиля

Для создания нового профиля используется команда `CREATE PROFILE`:

```sql
CREATE PROFILE profile_name LIMIT parameter_name value;
```

- `profile_name` — имя профиля.
- `parameter_name` — имя параметра.
- `value` — значение параметра.

Изменение профиля

Для изменения профиля используется команда `ALTER PROFILE`:

```sql
ALTER PROFILE profile_name LIMIT parameter_name value;
```

Просмотр профиля

Для просмотра профиля используется команда `SHOW PROFILE`:

```sql
SHOW PROFILE profile_name;
```

Удаление профиля

Для удаления профиля используется команда `DROP PROFILE`:

```sql
DROP PROFILE profile_name;
```

Просмотр информации о кластере

Для просмотра информации о кластере используется команда `SELECT pg_cluster_info();`:

```
SELECT pg_cluster_info();
```

Версия

Для просмотра версии кластера используется команда `SELECT version();`:

```
SELECT version();
```

Время старта

Для просмотра времени старта кластера используется команда `SELECT pg_postmaster_start_time();`:

```
SELECT pg_postmaster_start_time();
```

Время работы

Для просмотра времени работы кластера используется команда `SELECT now() - pg_postmaster_start_time();`:

```
SELECT now() - pg_postmaster_start_time();
```

Время последнего изменения конфигурации

Для просмотра времени последнего изменения конфигурации используется команда `SELECT pg_conf_load_time();`:

```
SELECT pg_conf_load_time();
```

Количество баз данных

Для просмотра количества баз данных используется команда `SELECT count(*) FROM pg_database;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_database;
```

Количество пользователей

Для просмотра количества пользователей используется команда `SELECT count(*) FROM pg_user;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_user;
```

Количество ролей

Для просмотра количества ролей используется команда `SELECT count(*) FROM pg_roles;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_roles;
```

Количество активных подключений

Для просмотра количества активных подключений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_stat_activity;
```

Количество подключений

Для просмотра количества подключений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_stat_activity;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_stat_activity;
```

Количество таблиц

Для просмотра количества таблиц используется команда `SELECT count(*) FROM pg_tables;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_tables;
```

Количество индексов

Для просмотра количества индексов используется команда `SELECT count(*) FROM pg_indexes;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_indexes;
```

Количество процедур

Для просмотра количества процедур используется команда `SELECT count(*) FROM pg_proc;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_proc;
```

Количество триггеров

Для просмотра количества триггеров используется команда `SELECT count(*) FROM pg_trigger;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_trigger;
```

Количество представлений

Для просмотра количества представлений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_views;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_views;
```

Количество материализованных представлений

Для просмотра количества материализованных представлений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_matviews;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_matviews;
```

Количество последовательностей

Для просмотра количества последовательностей используется команда `SELECT count(*) FROM pg_sequences;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_sequences;
```

Количество расширений

Для просмотра количества расширений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_extension;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_extension;
```

Количество табличных пространств

Для просмотра количества табличных пространств используется команда `SELECT count(*) FROM pg_tablespace;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_tablespace;
```

Количество схем

Для просмотра количества схем используется команда `SELECT count(*) FROM pg_namespace;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_namespace;
```

Количество функций

Для просмотра количества функций используется команда `SELECT count(*) FROM pg_proc;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_proc;
```

Количество типов данных

Для просмотра количества типов данных используется команда `SELECT count(*) FROM pg_type;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_type;
```

Количество операторов

Для просмотра количества операторов используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator;
```

Количество операторов сравнения

Для просмотра количества операторов сравнения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'b';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'b';
```

Количество операторов приведения

Для просмотра количества операторов приведения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_cast;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_cast;
```

Количество операторов агрегации

Для просмотра количества операторов агрегации используется команда `SELECT count(*) FROM pg_aggregate;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_aggregate;
```

Количество операторов индексации

Для просмотра количества операторов индексации используется команда `SELECT count(*) FROM pg_opclass;`:

```
SELECT count(*) FROM pg_opclass;
```

Количество операторов сортировки

Для просмотра количества операторов сортировки используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'o';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'o';
```

Количество операторов группировки

Для просмотра количества операторов группировки используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'g';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'g';
```

Количество операторов окна

Для просмотра количества операторов окна используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'w';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'w';
```

Количество операторов рекурсии

Для просмотра количества операторов рекурсии используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'r';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'r';
```

Количество операторов подзапросов

Для просмотра количества операторов подзапросов используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 's';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 's';
```

Количество операторов объединения

Для просмотра количества операторов объединения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'u';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'u';
```

Количество операторов пересечения

Для просмотра количества операторов пересечения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'i';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'i';
```

Количество операторов разности

Для просмотра количества операторов разности используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'd';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'd';
```

Количество операторов симметричной разности

Для просмотра количества операторов симметричной разности используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'x';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'x';
```

Количество операторов дополнения

Для просмотра количества операторов дополнения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'c';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'c';
```

Количество операторов исключения

Для просмотра количества операторов исключения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'e';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'e';
```

Количество операторов включения

Для просмотра количества операторов включения используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'v';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'v';
```

Количество операторов принадлежности

Для просмотра количества операторов принадлежности используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'p';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'p';
```

Количество операторов непринадлежности

Для просмотра количества операторов непринадлежности используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';
```

Количество операторов равенства

Для просмотра количества операторов равенства используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'e';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'e';
```

Количество операторов неравенства

Для просмотра количества операторов неравенства используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';
```

Количество операторов больше

Для просмотра количества операторов больше используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '>';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '>';
```

Количество операторов меньше

Для просмотра количества операторов меньше используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '<';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '<';
```

Количество операторов больше или равно

Для просмотра количества операторов больше или равно используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '>=';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '>=';
```

Количество операторов меньше или равно

Для просмотра количества операторов меньше или равно используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '<=';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '<=';
```

Количество операторов между

Для просмотра количества операторов между используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'b';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'b';
```

Количество операторов не между

Для просмотра количества операторов не между используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = 'n';
```

Количество операторов подобия

Для просмотра количества операторов подобия используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';
```

Количество операторов не подобия

Для просмотра количества операторов не подобия используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';
```

Количество операторов регулярных выражений

Для просмотра количества операторов регулярных выражений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';
```

Количество операторов не регулярных выражений

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';
```

Количество операторов регулярных выражений без учета регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';
```

Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';
```

Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';
```

Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';
```

Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';
```

Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений с учетом регистра и без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';
```

Количество операторов регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';
```

Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений без учета регистра и с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';
```

Количество операторов регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~';
```

Количество операторов не регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений с учетом регистра и с учетом регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~';
```

Количество операторов регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра

Для просмотра количества операторов регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '~*';
```

Количество операторов не регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра

Для просмотра количества операторов не регулярных выражений без учета регистра и без учета регистра используется команда `SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';`:

```
SELECT count(*) FROM pg_operator WHERE oprkind = '!~*';
```

Шифрование соединений с базой данных

Содержание

- Создание SSL-сертификатов
- Конфигурирование ADAM для включения SSL
  - Настройка Manage DB
  - Проверка SSL-соединения в командной строке
  - Пример
- Отключение SSL

Создание SSL-сертификатов

Для создания самоподписанных сертификатов воспользуемся утилитой `openssl`, которая входит в состав дистрибутивов Linux.

1. Генерируем закрытый ключ:

```
openssl genrsa -des3 -out server.key 1024
```

2. Создаем запрос на получение сертификата (Certificate Signing Request, CSR) с помощью закрытого ключа:

```
openssl req -new -key server.key -out server.csr
```

3. Удаляем из закрытого ключа пароль:

```
cp server.key server.key.org
openssl rsa -in server.key.org -out server.key
```

4. Создаем самоподписанный сертификат:

```
openssl x509 -req -days 365 -in server.csr -signkey server.key -out server.crt
```

5. Создаем файл `server.pem`, содержащий закрытый ключ и сертификат:

```
cat server.key server.crt > server.pem
```

6. Создаем файл `server.pfx`, содержащий закрытый ключ и сертификат, в формате PKCS#12:

```
openssl pkcs12 -export -out server.pfx -inkey server.key -in server.crt
```

7. Создаем файл `server.p7b`, содержащий сертификат, в формате PKCS#7:

```
openssl crl2pkcs7 -nocrl -certfile server.crt -out server.p7b
```

8. Создаем файл `server.cer`, содержащий сертификат, в формате DER:

```
openssl x509 -in server.crt -outform der -out server.cer
```

9. Создаем файл `server.jks`, содержащий закрытый ключ и сертификат, в формате Java KeyStore:

```
keytool -importkeystore -srckeystore server.pfx -srcstoretype pkcs12 -destkeystore server.jks -deststoretype jks
```

10. Создаем файл `server.bks`, содержащий закрытый ключ и сертификат, в формате Bouncy Castle KeyStore:

```
keytool -importkeystore -srckeystore server.pfx -srcstoretype pkcs12 -destkeystore server.bks -deststoretype bks -provider org.bouncycastle.jce.provider.BouncyCastleProvider -providerpath bcprov-jdk15on-1.58.jar
```

Здесь `bcprov-jdk15on-1.58.jar` — файл криптографического провайдера Bouncy Castle, который можно скачать с официального сайта.

Чтобы не вводить пароль при каждом запуске сервера, можно удалить его из закрытого ключа. Для этого выполните команды:

```
cp server.key server.key.org
openssl rsa -in server.key.org -out server.key
```

Теперь сервер будет запускаться без запроса пароля.

Конфигурирование ADAM для включения SSL

Для того чтобы сервер ADAM мог принимать защищенные соединения, необходимо настроить его конфигурацию. Подробнее о настройке SSL для различных компонентов ADAM можно прочитать в документации.

Настройка Manage DB

Настройка Manage DB выполняется в файле `web.config`, который расположен в папке `Manage` веб-приложения ADAM.

Для включения SSL для Manage DB необходимо в секции `<configuration>` добавить следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

Здесь `sslFlags="Ssl"` — включение SSL.

Пример файла `web.config` для Manage DB:

```
<configuration>
  <system.webServer>
    <security>
      <access sslFlags="Ssl" />
    </security>
  </system.webServer>
</configuration>
```

Пример файла `web.config` для Manage DB

Сервер приложений Java, на котором выполняется ADAM, имеет различные параметры, с помощью которых можно управлять его работой. Для управления этими параметрами используется файл `standalone.conf`, расположенный в папке `bin` сервера приложений.

Для включения SSL для Manage DB необходимо в файле `standalone.conf` добавить следующие строки:

```
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStore=server.jks"
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStorePassword=123456"
```

Здесь `server.jks` — файл, содержащий закрытый ключ и сертификат, в формате Java KeyStore, `123456` — пароль, указанный при создании файла `server.jks`.

Пример файла `standalone.conf` для Manage DB:

```
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStore=server.jks"
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStorePassword=123456"
```

Пример файла `standalone.conf` для Manage DB

Действие Manage SSL

Настройка действия Manage SSL выполняется в файле `web.config`, который расположен в папке `Manage` веб-приложения ADAM.

Для включения SSL для действия Manage SSL необходимо в секции `<configuration>` добавить следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

Здесь `sslFlags="Ssl"` — включение SSL.

Пример файла `web.config` для Manage SSL:

```
<configuration>
  <system.webServer>
    <security>
      <access sslFlags="Ssl" />
    </security>
  </system.webServer>
</configuration>
```

Пример файла `web.config` для Manage SSL

Настройка действия Manage SSL выполняется в файле `web.config`, который расположен в папке `Manage` веб-приложения ADAM.

Для включения SSL для действия Manage SSL необходимо в секции `<configuration>` добавить следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

Здесь `sslFlags="Ssl"` — включение SSL.

Пример файла `web.config` для Manage SSL:

```
<configuration>
  <system.webServer>
    <security>
      <access sslFlags="Ssl" />
    </security>
  </system.webServer>
</configuration>
```

Пример файла `web.config` для Manage SSL

Проверка SSL-соединения в командной строке

Для проверки SSL-соединения можно воспользоваться утилитой `openssl`, которая входит в состав дистрибутивов Linux.

Пример проверки SSL-соединения с сервером `adam.example.com` на порту `443`:

```
openssl s_client -connect adam.example.com:443
```

Пример проверки SSL-соединения с сервером `adam.example.com` на порту `443`

Пример

Рассмотрим пример настройки SSL для Manage DB, Manage SSL и Bouncy Castle KeyStore.

1. Создаем файл `server.bks`, содержащий закрытый ключ и сертификат, в формате Bouncy Castle KeyStore:

```
keytool -importkeystore -srckeystore server.pfx -srcstoretype pkcs12 -destkeystore server.bks -deststoretype bks -provider org.bouncycastle.jce.provider.BouncyCastleProvider -providerpath bcprov-jdk15on-1.58.jar
```

Здесь `bcprov-jdk15on-1.58.jar` — файл криптографического провайдера Bouncy Castle, который можно скачать с официального сайта.

2. Копируем файл `server.bks` в папку `bin` сервера приложений.

3. Открываем файл `standalone.conf`, расположенный в папке `bin` сервера приложений, и добавляем в него следующие строки:

```
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStore=server.bks"
JAVA_OPTS="$JAVA_OPTS -Djavax.net.ssl.keyStorePassword=123456"
```

4. Открываем файл `web.config`, расположенный в папке `Manage` веб-приложения ADAM, и добавляем в него следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

5. Открываем файл `web.config`, расположенный в папке `Manage` веб-приложения ADAM, и добавляем в него следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

6. Перезапускаем сервер приложений.

7. Проверяем SSL-соединение с сервером `adam.example.com` на порту `443`:

```
openssl s_client -connect adam.example.com:443
```

Отключение SSL

Для отключения SSL для действия Manage SSL в файле `web.config`, расположенном в папке `Manage` веб-приложения ADAM, нужно удалить следующие строки:

```
<system.webServer>
  <security>
    <access sslFlags="Ssl" />
  </security>
</system.webServer>
```

Отключение SSL для действия Manage SSL

Кластерные действия

Елена Дворядкина

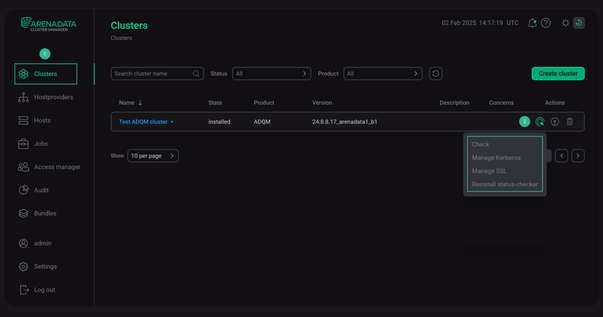
Содержание

Назад к содержанию

Управление кластером

Обновление кластера

Управление кластером ADQM осуществляется на странице ***Clusters*** в пользовательском интерфейсе ADCM.



Кластер ADQM в web-интерфейсе ADCM

Описание страницы ***Clusters*** и общих действий на этой странице приведено в документации ADCM.

Управление кластером

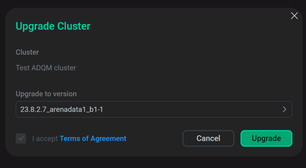
Нажмите иконку , чтобы открыть список доступных действий, и выберите действие для выполнения. Набор доступных действий зависит от состояния кластера:

- Для нового кластера (состояние кластера `created`) доступно действие:
  - ***Install*** — устанавливает все сервисы кластера.
- После установки кластера (состояние кластера `installed`) доступны действия:
  - ***Check*** — проверяет, работают ли установленные компоненты кластера правильно.
  - ***Manage Kerberos*** — позволяет включать, реконфигурировать и отключать аутентификацию по протоколу Kerberos.
  - ***Manage SSL*** — позволяет настраивать и включать/отключать SSL-шифрование для сервисов кластера ADQM.
  - ***Reinstall status-checker*** — перенастраивает и перезапускает службу проверки состояния (statuschecker) для всех сервисов кластера. Используется в случае миграции кластера под управление нового сервера ADCM.
- Для подготовленного к обновлению версии кластера (состояние кластера `upgradable`) доступно действие:
  - ***Upgrade*** — выполняет обновление версии кластера.

Обновление кластера

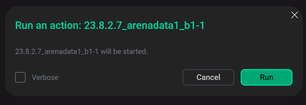
Чтобы обновить версию кластера ADQM, сначала необходимо загрузить новый бандл — см. шаг ***Загрузка бандла в ADCM*** в статье Создание кластера.

Когда новый бандл загружен, откройте страницу ***Clusters***. Иконка для кластера ADQM в столбце ***Actions*** станет активной. Кликните иконку — в открывшемся окне ***Upgrade Cluster*** выберите версию, доступную для обновления, и нажмите ***Upgrade***.



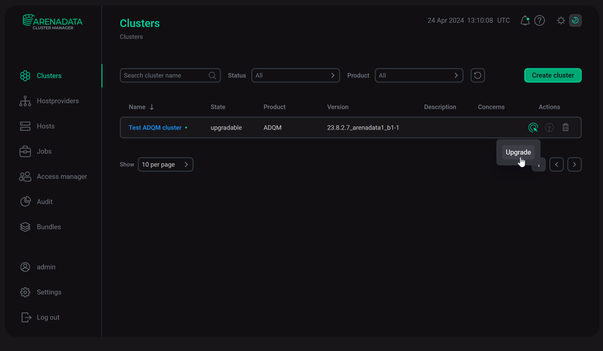
Запуск обновления

После этого ADCM покажет диалоговое окно подтверждения подготовки к обновлению. Кликните ***Run***.



Подтверждение подготовки к обновлению

В результате ADCM изменит статус кластера на `upgradable` — кластер готов к обновлению. Кликните иконку в столбце ***Actions*** и запустите действие ***Upgrade***.



Выполнение обновления

В открывшемся диалоговом окне нажмите ***Run***, чтобы подтвердить выполнение обновления. Как только процесс обновления будет завершен, ADCM изменит состояние кластера на `installed`.

ПРИМЕЧАНИЕ

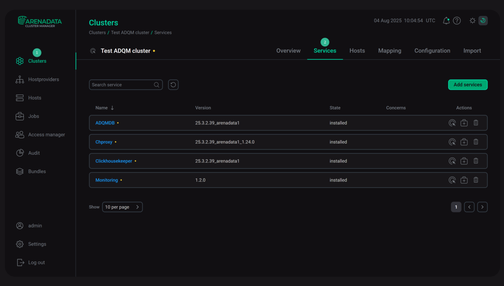
В ADCM начиная с версии 2.3 при обновлении ADQM с версии 23.3.2.37.1.b1 (минимально) на версию 24.3.2.23.2.b1 и выше подготовленный к обновлению кластер имеет статус `upgrading`, в котором доступно два действия — ***Complete the upgrade*** и ***Abort the upgrade***. Такой кластер можно обновить без его полной остановки, последовательно обновляя сервис ADQMDB на группах хостов и проверяя корректность работы новой версии сервиса на промежуточных этапах обновления кластера. В случае обнаружения проблем с новой версией ClickHouse есть возможность вернуться к предыдущей версии (до завершения обновления кластера). Детали использования данной функциональности описаны в статье Rolling upgrade.

Сервисные действия

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Пользовательский интерфейс ADCM позволяет выполнять действия для управления сервисами кластера ADQM. Действия доступны на вкладке ***Services***. Чтобы перейти на эту вкладку, кликните по имени кластера на странице ***Clusters*** и откройте вкладку ***Services***.



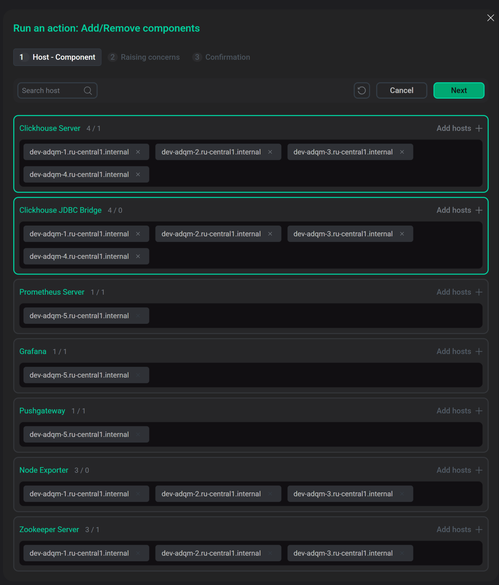
Сервисы кластера ADQM в интерфейсе ADCM

Описание вкладки ***Services*** и общих действий на этой вкладке приведено в документации ADCM. Набор действий, доступных для работы с сервисом кластера ADQM, зависит от типа сервиса.

Действия, доступные для всех сервисов ADQM:

- ***Install*** (если сервис в состоянии `created`) — устанавливает сервис.
- ***Add/Remove components*** — открывает интерфейс сопоставления компонентов и хостов, в котором можно добавить, удалить или перераспределить компоненты сервиса.

ADQMDB



Интерфейс сопоставления компонентов и хостов для сервиса ADQMDB

- ***Check*** — проверяет соответствие настроек хостов, компонентов и сопутствующих сервисов требованиям сервиса, для которого оно вызвано, а также правильность работы самого сервиса.
- ***Start*** — запускает сервис.
- ***Stop*** — останавливает сервис.

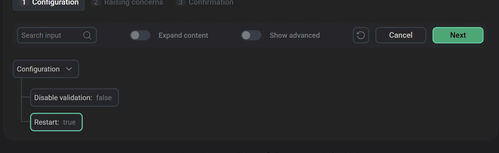
Действия, специфичные для отдельных сервисов:

- ***Reconfig*** (ADQMDB, Clickhousekeeper, Chproxy) — обновляет конфигурацию сервиса в соответствии с параметрами, указанными на странице конфигурации сервиса.

ADQMDB

В окне ***Run an action***, которое открывается при запуске действия ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB, на вкладке ***Configuration*** можно активировать опции:

- ***Disable validation*** — отключить валидацию конфигурации (в некоторых случаях конфигурация может считаться некорректной — например, если были удалены используемые политики хранения);
- ***Restart*** — перезапустить сервис (для применения изменений некоторых параметров перезапуск сервиса не требуется — в этом случае достаточно перезагрузить конфигурацию).

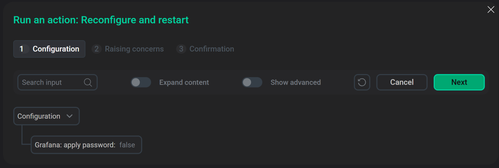


Настройка действия "Reconfig" сервиса ADQMDB

- ***Restart*** (ADQMDB, Clickhousekeeper, Chproxy) — останавливает, затем запускает сервис.
- ***Reconfig and restart*** (Zookeeper, Monitoring) — обновляет конфигурацию сервиса в соответствии с параметрами, указанными на странице конфигурации сервиса, и перезапускает сервис.

Monitoring

В окне ***Run an action***, которое открывается при запуске действия для сервиса Monitoring, с помощью параметра ***Grafana: apply password*** можно указать следует ли переустановить пароль администратора Grafana, используя значение параметра ***Grafana settings → Grafana administrator's password***, расположенного на вкладке ***Primary configuration*** страницы конфигурации сервиса Monitoring.



Настройка действия "Reconfigure and restart" сервиса Monitoring

- ***Manage auto core dump*** (ADQMDB) — включает/отключает автоматический дамп памяти.
- ***Reinstall*** (Monitoring) — переустанавливает сервис.

Конфигурирование логических кластеров в интерфейсе ADCM

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

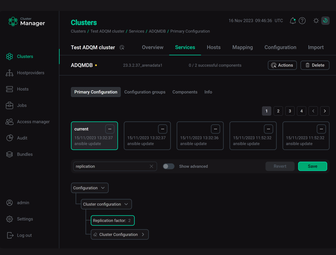
Автоматическое создание логического кластера при установке ADQM

Конфигурирование дополнительных логических кластеров

Чтобы организовать распределенное хранение и репликацию данных, а также выполнять распределенные запросы (`ON CLUSTER`) на нескольких хостах ADQM, необходимо объединить хосты в логический кластер. Сконфигурировать логический кластер в рамках кластера ADQM можно через интерфейс ADCM — с помощью параметров в секции ***Cluster configuration*** на странице конфигурации сервиса ADQMDB.

Автоматическое создание логического кластера при установке ADQM

На этапе предварительной настройки ADQM (перед запуском установки кластера), укажите параметр ***Replication factor***, чтобы автоматически сгруппировать хосты в логический кластер.



Установка фактора репликации

Топология кластера сформируется по следующей схеме:

- Все хосты ADQM разбиваются на группы — шарды.
- Каждый хост в шарде — это реплика. Количество реплик в шарде определяется значением параметра ***Replication factor***.
- Если общее количество хостов не делится ровно на указанное значение фактора репликации, то количество хостов-реплик в последнем шарде будет определяться как остаток от деления.

После установки кластера ADQM в секцию `remote_servers` конфигурационного файла *config.xml* будет добавлен логический кластер `default_cluster` — эта топология создается один раз и не изменяется при дальнейшей реконфигурации кластера.

Например, если в кластере ADQM 4 хоста (*host-1*, *host-2*, *host-3*, *host-4*) и параметр ***Replication factor*** установлен в `2`, на основе указанного фактора репликации будет сгенерирован логический кластер, включающий два шарда, в каждом из которых по два хоста-реплики:

```
<remote_servers>
    <default_cluster>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-3</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-4</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
    </default_cluster>
</remote_servers>
```

Информация о кластере `default_cluster` будет добавлена в системную таблицу system.clusters:

```
SELECT cluster, shard_num, replica_num, host_name FROM system.clusters;
```

```
┌─cluster─────────┬─shard_num─┬─replica_num─┬─host_name─┐
│ default_cluster │         1 │           1 │ host-1    │
│ default_cluster │         1 │           2 │ host-2    │
│ default_cluster │         2 │           1 │ host-3    │
│ default_cluster │         2 │           2 │ host-4    │
└─────────────────┴───────────┴─────────────┴───────────┘
```

При создании логического кластера в конфигурационный файл *config.xml* на каждом хосте также добавляется секция `macros` с идентификаторами шарда и реплики для хоста. Например, макросы для *host-4*:

```
<macros>
    <replica>2</replica>
    <shard>2</shard>
</macros>
```

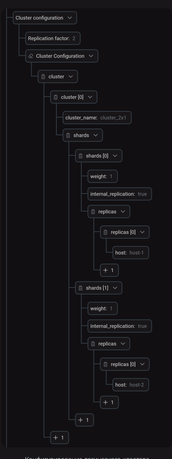
Макросы используются для автоматической подстановки идентификаторов шарда и реплики, соответствующих хосту, при создании реплицируемых таблиц на кластере (см. пример в статье Типовой кластер).

Конфигурирование дополнительных логических кластеров

Хосты ADQM можно комбинировать в несколько логических кластеров различных топологий (один хост может участвовать в разных логических кластерах).

Чтобы сконфигурировать логический кластер, используйте параметр ***Cluster Configuration***, добавляя необходимые элементы с помощью иконки `+ 1`:

1. Добавьте новый кластер и укажите его имя.
2. Определите, сколько шардов должно быть в кластере – добавьте элементы в список ***shards***.
   Для каждого шарда укажите значения параметров ***weight*** и ***internal_replication*** (подробнее об этих параметрах в статье concept:architecture/sharding.adoc#configuration), а также добавьте хосты-реплики в список ***replicas***.



Конфигурирование логического кластера

3. Нажмите ***Save*** и выполните действие ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить настройки.
   Описание кластера появится в секции `remote_servers` файла *config.xml*:

```
<remote_servers>
    <!-- default_cluster configuration is here -->

    <cluster_2x1>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
    </cluster_2x1>
</remote_servers>
```

Информация о кластере также будет добавлена в таблицу system.clusters:

```
SELECT cluster, shard_num, replica_num, host_name FROM system.clusters;
```

```
┌─cluster─────────┬─shard_num─┬─replica_num─┬─host_name─┐
│ cluster_2x1     │         1 │           1 │ host-1    │
│ cluster_2x1     │         2 │           1 │ host-2    │
│ default_cluster │         1 │           1 │ host-1    │
│ default_cluster │         1 │           2 │ host-2    │
│ default_cluster │         2 │           1 │ host-3    │
│ default_cluster │         2 │           2 │ host-4    │
└─────────────────┴───────────┴─────────────┴───────────┘
```

Макросы для всех кластеров кроме `default_cluster` формируются с префиксом `<cluster_name>_`. Например, для приведенного выше кластера `cluster_2x1` в конфигурацию *config.xml* на хосте *host-1* добавятся следующие макросы:

```
<macros>
    <!-- default_cluster macros are here -->

    <cluster_2x1_replica>1</cluster_2x1_replica>
    <cluster_2x1_shard>1</cluster_2x1_shard>
</macros>
```

Rolling upgrade

Елена Двоеданова

Содержание

Назад к содержанию

Шаг 1. Подготовка к обновлению

Шаг 2. Обновление ADQMDB по группам хостов

Шаг 3. Завершение обновления

Rolling upgrade – возможность последовательного обновления сервиса ADQMDB на отдельных хостах ADQM без долговременной остановки кластера.

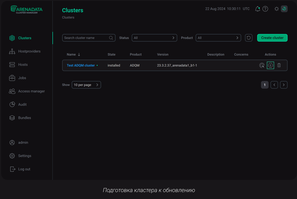
ВАЖНО

- Функциональность rolling upgrade доступна при обновлении ADQM минимальной версии 23.3.2.37.1.b1 на версию 24.3.2.23.2.b1 и выше в ADCM начиная с версии 2.3.
- Rolling upgrade можно применить только к кластерам ADQM в статусе `installed`.

Ниже описан процесс последовательного обновления кластера ADQM через интерфейс ADCM.

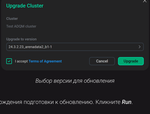
Шаг 1. Подготовка к обновлению

1. На странице ***Bundles*** загрузите новый бандл ADQM – см. шаг ***Загрузка бандла в ADCM*** в статье Создание кластера.
2. Откройте страницу ***Clusters***, где после загрузки нового бандла станет активной иконка ⇧ в столбце ***Actions*** для кластера ADQM – кликните по иконке.



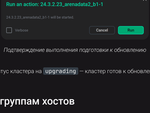
Подготовка кластера к обновлению

В открывшемся окне ***Upgrade Cluster*** выберите доступную для обновления версию и нажмите ***Upgrade***.



Выбор версии для обновления

После этого ADCM покажет диалоговое окно подтверждения подготовки к обновлению. Кликните ***Run***.

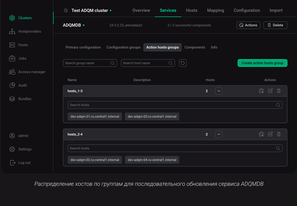


Подтверждение выполнения подготовки к обновлению

Когда действие будет выполнено, ADCM изменит статус кластера на `upgrading` – кластер готов к обновлению.

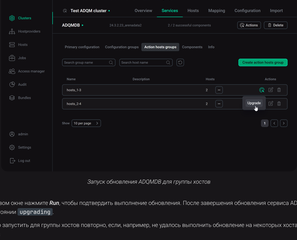
Шаг 2. Обновление ADQMDB по группам хостов

1. На странице конфигурации сервиса ADQMDB (***Clusters*** → ***<ADQM_cluster>*** → ***Services*** → ***ADQMDB***) откройте вкладку ***Action hosts groups*** и объедините хосты кластера в группы, чтобы затем обновить версию ADQMDB поочередно для каждой группы хостов. Например, можно создать группы хостов так, чтобы каждая из них включала по одной реплике каждого шарда. На рисунке ниже показан пример разделения хостов на группы по этому принципу для следующей топологии кластера:
   - шард 1 с двумя репликами – *dev-adqm-01.ru-central1.internal* и *dev-adqm-02.ru-central1.internal*;
   - шард 2 с двумя репликами – *dev-adqm-03.ru-central1.internal* и *dev-adqm-04.ru-central1.internal*.



Распределение хостов по группам для последовательного обновления сервиса ADQMDB

2. Выполните обновление сервиса ADQMDB для одной группы хостов. Для этого в строке группы хостов кликните по иконке ⇧ в столбце ***Actions*** и запустите действие ***Upgrade***.

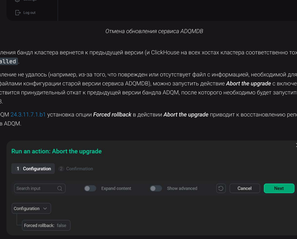


Запуск обновления ADQMDB для группы хостов

В открывшемся диалоговом окне нажмите ***Run***, чтобы подтвердить выполнение обновления. После завершения обновления сервиса ADQMDB для группы хостов, кластер останется в состоянии `upgrading`.

Действие ***Upgrade*** можно запустить для группы хостов повторно, если, например, не удалось выполнить обновление на некоторых хостах или в группу были добавлены новые хосты.

3. После успешного выполнения действия ***Upgrade*** убедитесь, что на всех хостах группы установлена новая версия ClickHouse (например, можно выполнить команду `select version()` в консольном клиенте ClickHouse client) и базы данных работают корректно. ClickHouse со своей стороны гарантирует техническую совместимость двух версий в пределах года, но бизнес-поведение может меняться, поэтому прикладной результат следует проверять для каждой версии отдельно). Дальнейшие действия зависят от результата проверки.
   - Если проверка прошла успешно, можно продолжить обновление ADQMDB на других хостах кластера (запустить действие ***Upgrade*** для следующей группы хостов) или перейти к завершению обновления кластера.
   - В случае возникновения каких-либо проблем при тестировании новой версии ClickHouse можно прервать обновление кластера и вернуть предыдущую версию сервиса ADQMDB на обновленных ранее хостах. Чтобы это сделать, перейдите на страницу ***Clusters*** и запустите для кластера действие ***Abort the upgrade***.

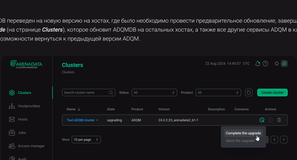


Отмена обновления сервиса ADQMDB

После отмены обновления бандл кластера вернется к предыдущей версии (и ClickHouse на всех хостах кластера соответственно тоже), а состояние кластера установится в `installed`.

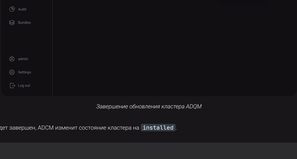
Если отменить обновление не удалось (например, из-за того, что повреждён или отсутствует файл с информацией, необходимой для возврата к предыдущей версии, или архив с файлами конфигурации старой версии сервиса ADQMDB), можно запустить действие ***Abort the upgrade*** с включенной опцией ***Forced rollback*** – в этом случае осуществится принудительный откат к предыдущей версии бандла ADQM, после которого необходимо будет запустить действие ***Recontig & restart*** для сервиса ADQMDB.

Начиная с версии ADQM 23.8.3.1.7.1.b1 установка опции ***Forced rollback*** в действии ***Abort the upgrade*** приводит к восстановлению репозиториев ADQM и удалению обновленных пакетов ADQM.



Опция Forced rollback для отмены обновления

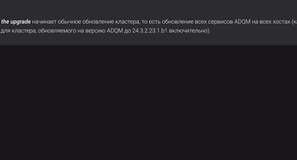
После ввода параметров действия на вкладке ***Configuration*** необходимо нажать ***Next*** и подтвердить действие на следующей вкладке ***Confirmation***, нажав ***Run***.



Подтверждение отмены обновления

Шаг 3. Завершение обновления

После того, как сервис ADQMDB переведен на новую версию на хостах, где было необходимо провести предварительное обновление, завершите обновление кластера действием ***Complete the upgrade*** (на странице ***Clusters***), которое обновит ADQMDB на остальных хостах, а также все другие сервисы ADQM в кластере. После выполнения этого действия уже не будет возможности вернуться к предыдущей версии ADQM.



Завершение обновления кластера ADQM

Когда процесс обновления будет завершен, ADCM изменит состояние кластера на `installed`.

ПРИМЕЧАНИЕ

Запуск действия ***Complete the upgrade*** начинает обычное обновление кластера, то есть обновление всех сервисов ADQM на всех хостах (как при запуске действия Upgrade для кластера, обновляемого на версию ADQM до 24.3.2.23.1.b1 включительно).

Режим обслуживания

Д. Елена Дмитриевна

Содержание

Назад к содержанию

Обзор

Примеры

- Перевод хоста в режим обслуживания
- Удаление хоста из кластера
- Замена хоста ADQMDB

Обзор

Для хостов ADQM в пользовательском интерфейсе ADQM поддерживается режим обслуживания (maintenance mode). Временно недоступные или работающие некорректно хосты можно перевести в режим обслуживания, чтобы исключить их участие в действиях на уровне кластера или сервиса и выполнить действия без возможных ошибок, которые могут быть связаны с этими хостами. Состояние хостов в режиме обслуживания не учитывается при агрегировании информации по состоянию кластера/сервиса.

Эту функциональность можно использовать для обслуживания оборудования или программного обеспечения, изменения параметров конфигурации, установки патчей/апдейтов, выполнения апгрейдов или удаления узлов кластера.

Особенности и ограничения использования режима обслуживания для ADQM:

- На хост в режиме обслуживания запрещается добавлять какие-либо компоненты серверов ADQM, но можно на логическом уровне удалить компоненты с хоста в режиме обслуживания, если он недоступен.
- Если хоть бы один хост кластера переведен в режим обслуживания, кластерные/сервисные действия **Install** и **Upgrade** недоступны.
- Для сервисов ZooKeeper и ClickHouseKeeper выполнение действий **Reconfig and restart Reconfig** может завершиться ошибкой, если лидер кластера ZooKeeper/ClickHouse Keeper находится на хосте в режиме обслуживания.
- Выполнение действий сервиса ADQMDB (кроме **Install** и Upgrade) при наличии хостов в режиме обслуживания поддерживается в том числе если используется интегрированный ClickHouse Keeper.

ПРИМЕЧАНИЕ

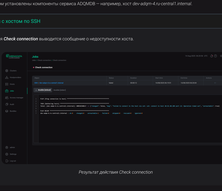
Режим обслуживания в ADQM на данный момент поддерживается только для хостов.

Примеры

В приведенных ниже примерах используется развернутый на четырех хостах кластер ADQM, который имеет следующую топологию:

- шард 1, с двумя репликами — *dev-adqm-1.ru-central1.internal* и *dev-adqm-2.ru-central1.internal*;
- шард 2, с двумя репликами — *dev-adqm-3.ru-central1.internal* и *dev-adqm-4.ru-central1.internal*.

В кластере установлены сервисы ADQMDB и Zookeeper, компоненты которых распределены по хостам кластера как показано на следующем рисунке.



Распределение по хостам компонентов тестового кластера

В кластер добавлена одна реплицированная таблица для тестирования:

```
CREATE TABLE test_repl_table ON cluster 'default_cluster' (id UInt64)
ENGINE = ReplicatedMergeTree('/clickhouse/tables/{shard}/test_repl_table', '{replica}')
ORDER BY id;
```

В таблицу шарда 2 добавлена строка данных:

```
INSERT INTO test_repl_table VALUES (1);
```

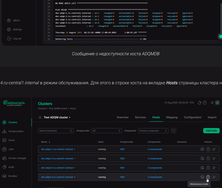
Перевод хоста в режим обслуживания

Следующий пример показывает, как включить режим обслуживания для хоста ADQMDB, чтобы временно исключить его из обработки.

1. Выключите хост, на котором установлены компоненты сервиса ADQMDB — например, хост *dev-adqm-4.ru-central1.internal*.

Проверка соединения с хостом по SSH

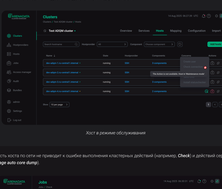
В Ansible [stdout] действие **Check connection** вышлется сообщение о недоступности хоста.



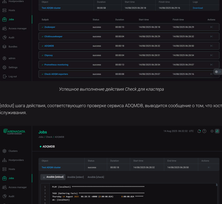
Результат действия Check connection

Проверка состояния кластера

Выполнение кластерного действия **Check** завершается ошибкой, так как при проверке сервиса ADQMDB обнаружено, что один из хостов недоступен.

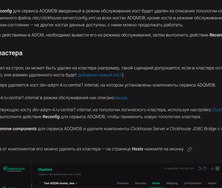


Результат кластерного действия Check



Сообщение о недоступности хоста ADQMDB

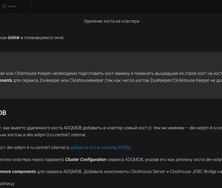
2. Переведите хост *dev-adqm-4.ru-central1.internal* в режим обслуживания. Для этого в строке хоста на вкладке **Hosts** страницы кластера нажмите на иконку .



Включение режима обслуживания для хоста

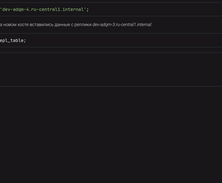
Хост в режиме обслуживания

Для хоста в режиме обслуживания становятся недоступны действия в интерфейсе ADQM.



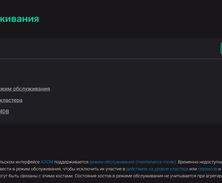
Хост в режиме обслуживания

Теперь полная недоступность хоста по сети не приводит к ошибке выполнения кластерных действий (например, **Check**) и действий сервиса ADQMDB (**Check**, **Start**, **Stop**, **Restart**, **Reconfig**, *Manage auto core dump*).



Успешное выполнение действия Check для кластера

При этом в начале Ansible [stdout] шага действия, соответствующего проверке сервиса ADQMDB, выводится сообщение о том, что хост не участвует в обработке, так как находится в режиме обслуживания.



Сообщение о хосте ADQMDB в режиме обслуживания

После выполнения действия **Reconfig** для сервиса ADQMDB внесенный в режим обслуживания хост будет удален из описания топологии кластера в секции `<remote_servers>` конфигурационного файла */etc/clickhouse-server/config.xml* на всех хостах ADQMDB, кроме хоста в режиме обслуживания. При этом кластер без этого хоста остается в работоспособном состоянии — на других хостах данные доступны, с новой нагрузкой работать можно.

Чтобы вернуть хост в обработку для кластера в ADQM, необходимо вывести его из режима обслуживания, затем выполнить действие **Reconfig** для сервиса ADQMDB.

Удаление хоста из кластера

Если один из хостов ADQM вышел из строя, он может быть удален из кластера (например, такой сценарий допускается, если в кластере остаются репличы данных и наличие этого хоста не критично, или возможно данные есть будет добавлено новый хост).

В следующем примере из кластера удаляется хост *dev-adqm-4.ru-central1.internal*, на котором установлены компоненты сервиса ADQMDB.

1. Переведите хост *dev-adqm-4.ru-central1.internal* в режим обслуживания как описано выше.
2. Удалите реплику, соответствующую хосту *dev-adqm-4.ru-central1.internal*, из топологии логического кластера, используя настройку Cluster Configuration сервиса ADQMDB. Нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** для сервиса ADQMDB, чтобы применить новую топологию кластера.
3. Запустите действие *Add/Remove components* для сервиса ADQMDB и удалите компоненты ClickHouse Server и ClickHouse JDBC Bridge с хоста *dev-adqm-4.ru-central1.internal*.
4. После освобождения хоста от компонентов его можно удалить из кластера — на странице **Hosts** нажмите на иконку .

Удаление хоста из кластера

Подтвердите действие, нажав **Unlink** в появившемся окне.

ВНИМАНИЕ

При удалении хоста ZooKeeper или ClickHouse Keeper необходимо подготовить хост-замену и помнить высшедший из строя хост на хост-замену в одно действие *Add/Remove components* для сервиса Zookeeper или ClickhouseKeeper (так как число хостов ZooKeeper/ClickHouse Keeper не должно быть четным).

Замена хоста ADQMDB

Следующий пример показывает, как вместо удаленного хоста ADQMDB добавить в кластер новый хост (с тем же именем — *dev-adqm-4.ru-central1.internal*) и восстановить реплицацию данных между новым хостом и *dev-adqm-3.ru-central1.internal*.

1. Создайте в ADQM новый хост *dev-adqm-4.ru-central1.internal* и добавьте его в кластер ADQM.
2. Добавьте этот хост в топологии кластера через параметр **Cluster Configuration** сервиса ADQMDB, указав его как реплику хоста *dev-adqm-3.ru-central1.internal* в шарде 2.
3. Выполните действие *Add/Remove components* для сервиса ADQMDB. Добавьте компоненты ClickHouse Server и ClickHouse JDBC Bridge на новый хост.
4. На новом хосте создайте таблицу:

```
CREATE TABLE test_repl_table ON cluster 'default_cluster' (id UInt64)
ENGINE = ReplicatedMergeTree('/clickhouse/tables/{shard}/test_repl_table', '{replica}')
ORDER BY id;
```

При выполнении ошибки `REPLICA_ALREADY_EXISTS` перед созданием таблицы на новом хосте выполните следующую команду на хосте *dev-adqm-3.ru-central1.internal*, который является репликой *dev-adqm-4.ru-central1.internal*:

```
SYSTEM DROP REPLICA 'dev-adqm-4.ru-central1.internal';
```

Убедитесь, что в таблицу на новом хосте вставились данные с реплики *dev-adqm-3.ru-central1.internal*:

```
SELECT * FROM test_repl_table;
```

```
┌─id─┐
│  1 │
└────┘
```

Сервисы координации

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Чтобы организовать репликацию данных и выполнение распределенных DDL-запросов (`ON CLUSTER`) в ADQM, при создании кластера необходимо настроить и подключить один из сервисов координации:

- Apache ZooKeeper — известный сервис с открытым исходным кодом для синхронизации и координации распределенных систем.
  ZooKeeper реализован на языке Java, имеет простую и эффективную модель данных. Используемый в ZooKeeper алгоритм координации ZAB (ZooKeeper Atomic Broadcast) обеспечивает линеаризуемость операций записи, но не гарантирует линеаризуемость операций чтения, так как каждый узел ZooKeeper выполняет чтение локально.

- ClickHouse Keeper — альтернативный сервис координации, предоставляющий совместимый с ZooKeeper клиент-серверный протокол.
  ClickHouse Keeper реализован на языке C++ и имеет ту же модель данных, что и ZooKeeper. Используемый алгоритм RAFT предоставляет лучшие гарантии согласованности по сравнению с ZooKeeper — опционально позволяет достичь линеаризуемости чтения. ClickHouse Keeper можно использовать как равноценную замену ZooKeeper, установив его на отдельные серверы, или как внутреннюю часть сервера ClickHouse.

Общие рекомендации по выбору сервиса координации в зависимости от требований к системе:

- Для тестовых или небольших кластеров можно использовать внутренний ClickHouse Keeper, установленный на тех же серверах, что и ClickHouse.
- Для реальных больших систем рекомендуется устанавливать ClickHouse Keeper или ZooKeeper на отдельные серверы.
- Если у вас уже есть настроенный кластер ZooKeeper, можно использовать его для кластера ADQM.

ВАЖНО

- Так как снепшоты и логи ClickHouse Keeper имеют несовместимый с ZooKeeper формат, при миграции кластера ADQM с ZooKeeper на ClickHouse Keeper необходимо сконвертировать данные и перенести их вручную.
- Межсерверный протокол ClickHouse Keeper также несовместим с ZooKeeper, поэтому нельзя создать кластер, который одновременно использует ZooKeeper и ClickHouse Keeper.

ZooKeeper

Д. Елена Двордженна

Содержание

Назад к содержанию

Внешний ZooKeeper

ZooKeeper как сервис ADQM

Пример тестирования реплицируемых и распределенных таблиц

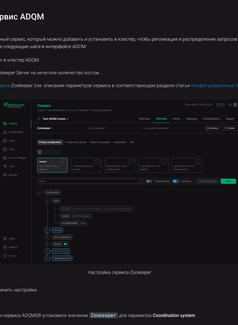
- Конфигурирование кластера ADQM с ZooKeeper
- Реплицируемые таблицы
- Распределенные таблицы

Чтобы репликации данных и выполнение распределенных запросов в ADQM осуществлялись через ZooKeeper, можно:

- использовать внешний кластер ZooKeeper;
- установить сервис ZooKeeper в кластер ADQM.

Внешний ZooKeeper

1. На странице конфигурации сервиса ADQM/DB в интерфейсе ADQM выполните следующие действия:
   - активируйте ***External zookeeper*** и в поле ***zk_hosts*** перечислите через запятую все хосты в ансамбле ZooKeeper с указанием портов, через которые они взаимодействуют;
   - укажите путь к узлам ZooKeeper в секции ***Zookeeper***;
   - установите значение `zookeeper` для параметра **Coordination system**.
2. Нажмите ***Save*** и выполните действие ***Reconfig*** для сервиса ADQM/DB, чтобы включить использование внешнего ZooKeeper в качестве сервиса координации для кластера ADQM.

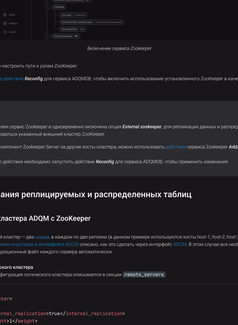


Подключение внешнего ZooKeeper

ZooKeeper как сервис ADQM

ADQM предоставляет специальный сервис, который можно добавить и установить в кластер, чтобы репликации и распределенные запросы координировались через ZooKeeper. Для этого выполните следующие шаги в интерфейсе ADQM:

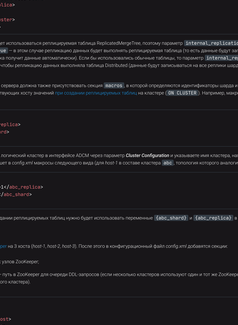
1. Добавьте сервис ZooKeeper в кластер ADQM.
2. Установите компонент ZooKeeper Server на нечетное количество хостов.
3. Настройте параметры сервиса ZooKeeper (см. описание параметров сервиса в соответствующем разделе статьи Конфигурационные параметры).



Настройка сервиса ZooKeeper

Нажмите ***Save***, чтобы сохранить настройки.

4. Установите сервис.
5. На странице конфигурации сервиса ADQM/DB установите значение `zookeeper` для параметра **Coordination system**.



Включение сервиса ZooKeeper

В секции ***Zookeeper*** можно настроить путь к узлам ZooKeeper.

6. Нажмите ***Save*** и выполните действие ***Reconfig*** для сервиса ADQM/DB, чтобы включить использование установленного ZooKeeper в качестве сервиса координации для кластера ADQM.

> **ПРИМЕЧАНИЕ**
>
> - Если в кластере установлен сервис ZooKeeper и одновременно включена опция ***External zookeeper***, для репликации данных и распределенных запросов будет использоваться указанный внешний кластер ZooKeeper.
> - Чтобы перестраивать компонент ZooKeeper Server на другие хосты кластера, можно использовать действие сервиса ZooKeeper **Add/Remove components**.
>
> После выполнения этого действия необходимо запустить действие ***Reconfig*** для сервиса ADQM/DB, чтобы применить изменения.

Пример тестирования реплицируемых и распределенных таблиц

Конфигурирование кластера ADQM с ZooKeeper

1. Сконфигурируйте тестовый кластер – два шарда, в каждом по две реплики (в данном примере используются хосты *host-1*, *host-2*, *host-3* и *host-4*). В статье Конфигурирование логических кластеров в интерфейсе ADQM описано, как это сделать через интерфейс ADQM. В этом случае все необходимые секции (описанные ниже) добавятся в конфигурационный файл каждого сервера автоматически.

   - **Конфигурация логического кластера**

     В файле config.xml конфигурации логического кластера описывается в секции `remote_servers`:

```
<remote_servers>
    <default_cluster>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-3</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-4</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
    </default_cluster>
</remote_servers>
```

   В данном примере будет использоваться реплицирующая таблица ReplicatedMergeTree, поэтому параметр `internal_replication` для каждого шарда устанавливается в `true` – в этом случае репликацию данных будет выполнять реплицирующая таблица (то есть данные будут записываться в любую доступную реплику, другие реплики получат данные автоматически). Если бы использовалось обычное таблицы, то параметр `internal_replication` надо было бы установить в `false`, чтобы репликацию данных выполняли таблицы Distributed (данные будут записываться на все реплики шарда).

   - **Макросы**

     В настройках каждого сервера должна также присутствовать секция `macros`, в которой определяются идентификаторы шарда и реплики для автоматической подстановки соответствующих имен значений при создании реплицируемых таблиц на кластере (`ON CLUSTER`). Например, макросы для host-1 в кластере `default_cluster`:

```
<macros>
    <replica>1</replica>
    <shard>1</shard>
</macros>
```

   Если вы настраиваете логический кластер в интерфейсе ADQM через параметр **Cluster Configuration** и указываете имя кластера, например, `abc`, то ADQM автоматически пропишет в config.xml макросы следующего вида (для host-1 в составе кластера `abc`, топологии которого аналогична приведенной выше):

```
<macros>
    <abc_replica>1</abc_replica>
    <abc_shard>1</abc_shard>
</macros>
```

   В этом случае при создании реплицируемых таблиц нужно будет использовать переменные `{abc_shard}` и `{abc_replica}` в параметрах ReplicatedMergeTree.

2. Установите сервис Zookeeper на 3 хоста (host-7, host-2, host-3). После этого в конфигурационный файл config.xml добавятся секции:

   - `zookeeper` – список узлов ZooKeeper;
   - `distributed_ddl` – путь в ZooKeeper для очереди DDL-запросов (если несколько кластеров используют один и тот же ZooKeeper, этот путь должен быть уникальным для каждого кластера).

```
<zookeeper>
    <node>
        <host>host-1</host>
        <port>2181</port>
    </node>
    <node>
        <host>host-2</host>
        <port>2181</port>
    </node>
    <node>
        <host>host-3</host>
        <port>2181</port>
    </node>
    <root>/clickhouse/</root>
</zookeeper>

<distributed_ddl>
    <path>/clickhouse/task_queue/ddl</path>
</distributed_ddl>
```

Реплицируемые таблицы

1. Создайте реплицируемую таблицу, выполнив следующий запрос на одном из хостов (например, на хосте *host-1*):

```
CREATE TABLE test_local ON CLUSTER default_cluster (id Int32, value_string String)
ENGINE = ReplicatedMergeTree('/clickhouse/tables/{shard}/test_local', '{replica}')
ORDER BY id;
```

   Этот запрос создаст таблицу `test_local` на всех хостах кластера `default_cluster`.

2. Зайдите на хост *host-2* и вставьте данные в таблицу:

```
INSERT INTO test_local VALUES (1, 'a');
```

3. Убедитесь, что данные реплицируются. Для этого выполните выборку данных из таблицы `test_local` на хосте *host-1*:

```
SELECT * FROM test_local;
```

   Если все работает правильно, в таблице на хосте *host-1* автоматически скопируются данные, которые были записаны в реплику на хосте *host-2*:

```
┌id─┬value_string─┐
│ 1 │ a           │
└───┴─────────────┘
```

Распределенные таблицы

Обратите внимание, запрос `SELECT` возвращает данные только из таблицы на том хосте, на котором выполняется запрос.

Вставьте данные в любую реплику на второй шард (например, в таблицу на хосте *host-3*):

```
INSERT INTO test_local VALUES (2, 'b');
```

Повторите запрос `SELECT` на хосте *host-1* или *host-2* – данные со второго шарда не попадают в выборку:

```
┌id─┬value_string─┐
│ 1 │ a           │
└───┴─────────────┘
```

Чтобы получить данные со всех шардов, можно использовать распределенные таблицы (см. подробную информацию в разделе Распределенные таблицы).

1. Создайте таблицу на движке Distributed:

```
CREATE TABLE test_distr ON CLUSTER default_cluster AS default.test_local
ENGINE = Distributed(default_cluster, default, test_local, rand());
```

2. Выполните следующий запрос на любом хосте:

```
SELECT * FROM test_distr;
```

   В результирующую выборку включены данные с обоих шардов кластера:

```
┌id─┬value_string─┐
│ 1 │ a           │
└───┴─────────────┘
┌id─┬value_string─┐
│ 2 │ b           │
└───┴─────────────┘
```

ClickHouse Keeper

© Елена Двоеглазова

Содержание

Назад к содержанию

ClickHouse Keeper как сервис ADQM
Интегрированный ClickHouse Keeper
Пример тестирования реплицируемых и распределенных таблиц
— Конфигурирование кластера ADQM с ClickHouse Keeper
— Реплицируемые таблицы
— Распределенные таблицы

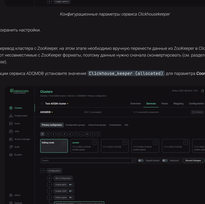
Чтобы использовать ClickHouse Keeper для репликации данных и распределения запросов в ADQM, можно:

- установить ClickHouse Keeper в кластер ADQM как отдельный сервис;
- использовать ClickHouse Keeper, интегрированный в сервер ClickHouse.

ClickHouse Keeper как сервис ADQM

Если необходимо развернуть ClickHouse Keeper на выделенных хостах, установите ClickHouse Keeper как отдельный сервис в кластер ADQM. Для этого выполните следующие шаги в интерфейсе ADCM:

1. Добавьте сервис ClickHouse Keeper в кластер ADQM.
2. Установите компонент ClickHouse Keeper Server на нечетное количество хостов.
3. Настройте параметры сервиса ClickHouse Keeper (см. список и описание доступных параметров сервиса в статье Конфигурационные параметры).



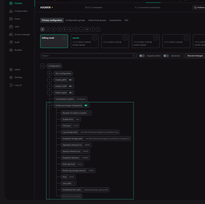
Конфигурационные параметры сервиса ClickHouse Keeper

Нажмите **Save**, чтобы сохранить настройки.

4. Установите сервис.

Если осуществляется переход кластера с ZooKeeper на этом этапе необходимо вручную перенести данные из ZooKeeper в ClickHouse Keeper. Сместить и поля в ClickHouse Keeper имеют несовместимые с ZooKeeper форматы, поэтому данные нужно сначала скопировать (см. раздел Migration from ZooKeeper в документации ClickHouse).

5. На странице конфигурации сервиса ADQM/S установите значение `clickhouse_keeper` (`allocated`) для параметра **Coordination system**.



Включение сервиса ClickHouse Keeper

6. Нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** для сервиса ADQM/S, чтобы включить использование установленного ClickHouse Keeper в качестве сервиса координации для кластера ADQM.

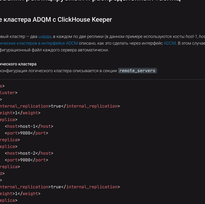
ПРИМЕЧАНИЕ

Чтобы перечислить ClickHouse Keeper на другие хосты кластера, можно использовать действие сервиса ClickHouse Keeper **Add/Remove components**. После выполнения этого действия необходимо запустить действие **Reconfig** для сервиса ADQM/S, чтобы применить изменения.

Интегрированный ClickHouse Keeper

Если нет требования контролировать на каких хостах установлен ClickHouse Keeper (например, в тестовых или небольших кластерах), можно использовать интегрированный ClickHouse Keeper — ADQM автоматически его сконфигурирует и развернет на хостах, где установлен компонент ClickHouse Server. Для этого в интерфейсе ADCM:

1. Активируйте **ClickHouse Keeper (integrated)** на странице конфигурации кластера ADQM/S. Настройки в развернувшейся секции будут заполнены автоматически на основе параметров сервиса ClickHouse. При необходимости значения параметров можно изменить. (см. описание параметров в статье Конфигурационные параметры)

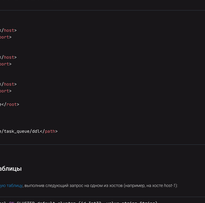


Конфигурационные параметры интегрированного ClickHouse Keeper

Если осуществляется переход с ZooKeeper, далее необходимо выполнить следующие шаги:

- Нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** для сервиса ADQM/S, чтобы сконфигурировать и развернуть внутренний ClickHouse Keeper.
- Скопируйте и перенесите данные из ZooKeeper в ClickHouse Keeper.

2. На странице конфигурации сервиса ADQM/S установите значение `clickhouse_keeper` (`integrated`) для параметра **Coordination system**



Включение интегрированного ClickHouse Keeper

Нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** для сервиса ADQM/S, чтобы включить использование внутреннего ClickHouse Keeper в качестве сервиса координации для кластера ADQM.

Пример тестирования реплицируемых и распределенных таблиц

Конфигурирование кластера ADQM с ClickHouse Keeper

1. Сконфигурируйте тестовый кластер – два шарда, в каждом по две реплики (в данном примере используются хосты host-1, host-2, host-3 и host-4). В статье Конфигурирование основных настроек кластера и интерфейса ADCM описано, как это сделать через интерфейс ADCM. В этом случае все необходимые секции (описанные ниже) добавятся в конфигурационный файл каждого сервера автоматически.

- **Конфигурация логического кластера**

  В файле конфигурации логического кластера описывается в секции `remote_servers`:

```
<remote_servers>
    <default_cluster>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-1</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-2</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
        <shard>
            <internal_replication>true</internal_replication>
            <weight>1</weight>
            <replica>
                <host>host-3</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
            <replica>
                <host>host-4</host>
                <port>9000</port>
            </replica>
        </shard>
    </default_cluster>
</remote_servers>
```

  В данном примере будет использоваться реплицирующая таблица ReplicatedMergeTree, поэтому параметр `internal_replication` для каждого шарда устанавливается в `true` – в этом случае вставляемые данные будет выполнять репликирующая таблица (то есть данные будут записываться в любую доступную реплику, другая реплика потом получит данные автоматически). Если бы использовались обычные таблицы, то параметр `internal_replication` надо было бы установить в `false`, чтобы репликацию данных выполняла таблица Distributed (данные будут записываться на все реплики шарда).

- **Макросы**

  В настройках каждого сервера должна также присутствовать секция `macros`, в которой определяются идентификаторы шарда и реплики для автоматической подстановки соответствующих имен значений при создании реплицируемых таблиц на кластере `ON CLUSTER`. Например, макросы для host-1 в кластере `default_cluster`:

```
<macros>
    <replica>1</replica>
    <shard>1</shard>
</macros>
```

  Если вы настраиваете логический кластер в интерфейсе ADCM через параметр **Cluster Configuration** и указываете имя кластера, например, `abc`, то ADCM автоматически пропишет в конфиг эти макросы следующего вида (для host-1 в составе кластера `abc`), вполне которого различения прикрепленный выше):

```
<macros>
    <abc_replica>1</abc_replica>
    <abc_shard>1</abc_shard>
</macros>
```

  В этом случае при создании реплицируемых таблиц нужно будет использовать переменные `{abc_shard}` и `{abc_replica}` в параметре ReplicatedMergeTree.

2. Установите сервис Clickhouse Keeper на 3 хоста (host-1, host-2, host-3). После этого в конфигурационный файл конфиг.xml добавятся секции

- **zookeeper** – список хостов Clickhouse Keeper;
- **distributed_ddl** – путь в Clickhouse Keeper для очереди DDL-запросов (если несколько кластеров используют один и тот же ClickHouse Keeper, этот путь должен быть уникальным для каждого кластера):

```
<zookeeper>
    <node>
        <host>host-1</host>
        <port>2129</port>
    </node>
    <node>
        <host>host-2</host>
        <port>2129</port>
    </node>
    <node>
        <host>host-3</host>
        <port>2129</port>
    </node>
    <root>/clickhouse</root>
</zookeeper>

<distributed_ddl>
    <path>/clickhouse/task_queue/ddl</path>
</distributed_ddl>
```

Реплицируемые таблицы

1. Создайте реплицируемую таблицу, выполнив следующий запрос на одном из хостов (например, на хосте host-1)

```
CREATE TABLE test_local ON CLUSTER default_cluster (id Int32, value_string String)
ENGINE = ReplicatedMergeTree('/clickhouse/tables/{shard}/test_local', '{replica}')
ORDER BY id;
```

   Этот запрос создаст таблицу `test_local` на всех хостах кластера `default_cluster`.

2. Зайдите на хост host-2 и вставьте данные в таблицу:

```
INSERT INTO test_local VALUES (1, 'a');
```

3. Убедитесь, что данные реплицируются. Для этого выполните выборку данных из таблицы `test_local` на хосте host-1

```
SELECT * FROM test_local;
```

   Если все работает правильно, в таблице на хосте host-1 автоматически скопируются данные, которые были записаны в реплику на хосте host-2:

```
┌─id─┬─value_string─┐
│  1 │ a            │
└────┴──────────────┘
```

Распределенные таблицы

Обратите внимание, запрос `SELECT` возвращает данные только из таблицы на том хосте, на котором выполняется запрос.

Вставьте данные в любую реплику на втором шарде (например, в таблицу на хосте host-3)

```
INSERT INTO test_local VALUES (2, 'b');
```

Повторите запрос `SELECT` на хосте host-1 или host-2 – данные со второго шарда не попадают в выборку:

```
┌─id─┬─value_string─┐
│  1 │ a            │
└────┴──────────────┘
```

Чтобы получить данные со всех шардов, можно использовать распределенные таблицы (см. подробную информацию в разделе Распределенные таблицы).

1. Создайте таблицу на движке Distributed:

```
CREATE TABLE test_distr ON CLUSTER default_cluster AS default.test_local
ENGINE = Distributed(default_cluster, default, test_local, rand());
```

2. Выполните следующий запрос на любом хосте:

```
SELECT * FROM test_distr;
```

   В результирующую выборку включены данные с обоих шардов кластера:

```
┌─id─┬─value_string─┐
│  1 │ a            │
└────┴──────────────┘
┌─id─┬─value_string─┐
│  2 │ b            │
└────┴──────────────┘
```

Содержание

Использование clickhouse-copier
Шаг 1. Настройка соединения с сервисом координации
Шаг 2. Конфигурация задачей на копирование
Параметры конфигурации
Пример 1. Шардирование таблицы
Исходные данные
Копирование
Проверка
Пример 2. Перешардирование
Исходные данные
Копирование
Проверка

Утилита clickhouse-copier копирует данные из таблиц одного кластера в таблицы другого (или того же) кластера.

Можно запустить несколько `clickhouse-copier` для различных серверов для выполнения одной и той же работы. Для синхронизации процессов используется сервис ZooKeeper. `clickhouse-copier` использует ZooKeeper для хранения своего состояния. Обрабатываемые данные и временные состояния (например, промежуточные результаты) хранятся на целевом кластере (таблицы `_piece_N` с нужными шардами `N` в той же базе данных).

Пример конфигурации параметров соединения с кластерами ZooKeeper:

Запустите clickhouse-copier:

```
clickhouse-copier --daemon --config zookeeper.xml --task-path /task/path --base-dir /path/to/dir
```

Параметр `--daemon` запускает `clickhouse-copier` в режиме демона.

Путь в ZooKeeper для `--task-path` должен указывать на узел, содержащий задачу на копирование. Этот узел должен быть создан вручную (или автоматически скриптом).

Каталог `--base-dir` создается автоматически при необходимости. Вы можете не указывать этот параметр.

Использование clickhouse-copier

Шаг 1. Настройка соединения с сервисом координации

Настройте соединение с ZooKeeper в файле конфигурации `zookeeper.xml`. В этом примере конфигурация определяет, что ZooKeeper работает на узле `127.0.0.1:2181`:

Шаг 2. Конфигурация задачей на копирование

Создайте файл `task.xml` с описанием задачи на копирование:

Скопируйте конфигурацию в сервис ZK:

Параметры конфигурации

Параметр	Описание
`max_workers`	Количество процессов, которые будут одновременно выполнять задачу `TASK1`. Необязательно.
`settings_pull`	Настройки для выборки данных из исходных таблиц. Необязательно.
`settings_push`	Настройки для вставки данных в целевые таблицы. Необязательно.
`value`	Значение настройки.
`task_up_to_date`	Если `true`, то `clickhouse-copier` не будет проверять обновления задачи. Не рекомендуется.
`cluster_pull`	Имя кластера, описанного в `remote_servers`, из которого будут копироваться данные.
`database_pull`	Имя базы данных, содержащей исходные таблицы.
`table_pull`	Имя исходной таблицы.
`cluster_push`	Имя кластера, описанного в `remote_servers`, в который будут копироваться данные.
`database_push`	Имя базы данных, содержащей целевые таблицы.
`table_push`	Имя целевой таблицы.
`engine`	Движок таблицы, описанный так, чтобы в конструкции `ENGINE` можно было подставить `AS engine_push_partitioned`. Необязательно.
`sharding_key`	Ключ шардирования. Необязательно.
`where_condition`	Условие `WHERE` для выборки данных. Необязательно.
`enabled_partitions`	Список партиций для копирования. Необязательно.

После завершения `clickhouse-copier` создаст в ZooKeeper узел `/task/path/description` и будет отслеживать его изменения. Поэтому, например, можно динамически изменить количество `max_workers`, и это вступит в силу.

Затем запустите `clickhouse-copier` на каждом сервере. Вот команда для первого сервера:

```
$ clickhouse-copier --config-file=zookeeper.xml --task-file=task.xml --task-path=/task/path
```

Параметр `--task-file` необязателен: вы можете загрузить задачу в ZooKeeper вручную.

Параметр `--task-path` необязателен, если путь указан в `--task-file`.

Параметр `--task-upload-force` загружает `task-file` в ZooKeeper, даже если задача уже была загружена.

Параметр `--safe-mode` включает режим, при котором `clickhouse-copier` не может изменять настройки хоста.

Параметр `--safe-mode` может быть полезен, если вы не доверяете настройкам, которые задаются в `task.xml`.

Параметр `--copy-fault-probability` задает вероятность сбоя копирования на каждом хосте.

Параметр `--mark-distributed` задает вероятность того, что результат копирования будет корректным для всех шардов кластера (если `--copy-fault-probability` равен 0).

Полный список параметров можно получить, запустив `clickhouse-copier --help`.

Пример 1. Шардирование таблицы

Исходные данные

Исходная таблица `hits_v1` (`ReplicatedMergeTree`) расположена на кластере `source_cluster` в базе данных `default`. Таблица `hits_v1` шардирована по `UserID`, а `hits_v2` — по `RAND()`. Обе таблицы имеют одинаковую структуру.

Копирование

Скопируем `hits_v1` на кластер `target_cluster` в базу данных `default`. Таблица `hits_v2` будет создана автоматически.

Конфигурация задачи:

Проверка

Выполните следующие команды на `target_cluster`:

```
$ clickhouse-copier --config-file=zookeeper.xml --task-file=task.xml
```

Проверьте, что данные скопированы:

```
SELECT count() FROM hits_v1
SELECT count() FROM hits_v2
```

Пример 2. Перешардирование

Исходные данные

Исходная таблица `hits_v1` (`ReplicatedMergeTree`) расположена на кластере `source_cluster` в базе данных `default`. Таблица `hits_v1` шардирована по `UserID`, а `hits_v2` — по `RAND()`. Обе таблицы имеют одинаковую структуру.

Скопируем данные из `hits_v1` на кластер `target_cluster` в базу данных `default`. Таблица `hits_v2` будет создана автоматически.

Конфигурация задачи:

Проверка

Выполните следующие команды на `target_cluster`:

```
$ clickhouse-copier --config-file=zookeeper.xml --task-file=task.xml
```

Проверьте, что данные скопированы:

```
SELECT count() FROM hits_v1
SELECT count() FROM hits_v2
```

Настройка хранилищ данных

Денис Шаповалов

Содержание

Обзор
Диски
Политики хранения
Назначение таблице политики хранения
Пример конфигурирования многоуровневого хранилища

Обзор

ADQM позволяет хранить таблицами как несколько дисков различных типов, группировать их в тома и автоматически перемещать данные между томами в соответствии с указанными условиями.

Диски

Поддерживаются следующие варианты хранения данных:

- **В локальной файловой системе.** Локально хранение данных на серверах ClickHouse — напрямую, это может быть либо при указании данных на "горячие" (самые данные, которые занимают малый объем и используются регулярно) и "холодные" (архивные данные, которые используются). В этом случае данные хранятся в файловой системе сервера, на котором установлен ClickHouse. Это самый быстрый вариант, но он требует больших дисковых ресурсов.
- **На внешних дисках S3** (Simple storage service) — это сервис хранения информации с веб-интерфейсом управления, совместимый с распространенным протоколом.

Кроме того, можно создавать данные, можно создавать **тома** (чтобы хранить выборки данных с похожими данными с высокой плотностью) и **комбинированные диски** (чтобы осуществлять перемещение данных между разными томами).

Основные термины, используемые при конфигурировании хранилища данных в ADQM:

- **Диск (disk)** — смонтированная в файловую систему файловая система. Локальный диск по умолчанию — это путь, указанный в параметре path конфигурации. Внешние хранилища S3, инициируют или инициализируют диск.
- **Том (volume)** — упорядоченный набор одинаковых дисков.
- **Политика хранения (storage policy)** — набор томов с правилами записи данных таблицы.

Общий план работы с хранилищем:

1. Создать и сконфигурировать диски.
2. Создать тома из дисков.
3. Назначить таблице политику хранения, которая задаст тома, на которых будут храниться данные.

Диски, тома и политики хранения настраиваются через [конфигурационные файлы сервера ADQM](). Новые именованные структуры можно создавать в директории `/etc/clickhouse-server/config.d/`.

Диски

Управление дисками в ADQM можно осуществлять через интерфейс ADCM:

1. Перейдите в окно конфигурирования ADQM: **ADQM cluster** → **Services** → **ADQM/ZK** → **Primary Configuration**;
2. Включите опцию **Show advanced**.
3. Активируйте группу дополнительных типов дисков:
   - **Enable additional local storage** — локальные диски;
   - **Enable S3 storage** — диски S3;
   - **Enable cache** — кэширующие диски;
   - **Enable encrypted storage** — зашифрованные диски.
4. В развернувшейся опции можно добавлять структуры и настраивать свойства нужного типа. Также опции позволяют редактировать уже заданную структуру.

Локальные диски

Параметр	Описание
disk_name	Уникальное имя диска
disk_path	Абсолютный путь к директории, в которую сконфигурирован блочное устройство. При указании относительного пути, он будет считаться относительно директории `/` и значение path, конфигурируемое в том, что директория не существует
keep_free_space_bytes	Размер зарезервированного свободного места на диске (в байтах)

Если опция **Recursively create directories** не активирована, ADQM создаст указанную директорию для локальных дисков (если эта директория не существует) и назначит ей владельца `clickhouse:clickhouse` с правом чтения-записи `0770`.

Диски S3

Параметр	Описание
disk_name	Уникальное имя диска
endpoint	URL-адрес бакета с указанием пути к хранимой директории на сервере, где хранятся данные
access_key_id	Идентификатор ключа доступа к S3
secret_access_key	Секретный ключ доступа к S3
proxy	Список прокси-серверов
custom_parameters	Другие параметры (полный список доступных для диска S3 параметров описан в разделе [Configuring the S3 disk]() документации ClickHouse)

Кэширующие диски

Параметр	Описание
parent_disk_name	Имя родительского диска (внешнего диска S3), поверх которого создается кэширующий
cache_disk_name	Уникальное имя кэширующего диска
cache_disk_path	Абсолютный путь к директории, где будут сохранены данные кэширования
max_size_bytes	Максимальный размер кэша (в байтах)
cache_on_write_operations	Включает кэширование данных при любых операциях записи (запросы `INSERT`, `merge`)
enable_filesystem_query_cache_limit	Позволяет ограничить размер кэша, исключенного в рамках каждого запроса (зависит от настроек `max_query_cache_size` и `max_query_cache_size_in_bytes`)
enable_cache_hits_threshold	Число, определяющее сколько раз данные должны быть считаны, прежде чем они будут закэшированы
do_not_evict_index_and_mark_files	Позволяет не вытеснять небольшие часто используемые файлы в соответствии с политикой вытеснения
max_file_segment_size_bytes	Максимальный размер одного кэш-файла (в байтах)
max_elements	Ограничение на количество кэш-файлов

Если опция **Recursively create directories** не активирована, ADQM автоматически создаст указанные директории для хранения кэша (если эти директории не существуют) и назначит им владельца `clickhouse:clickhouse` с правом чтения-записи `0770`.

Зашифрованные диски

Параметр	Описание
parent_disk_name	Имя родительского диска, поверх которого создается защифрованный
encrypted_disk_name	Уникальное имя защифрованного диска
encrypted_disk_path	Абсолютный путь относительно пути к директории на диске. Куда будут сохранены данные в зашифрованном виде. При указании относительного пути он будет считаться подкаталогом по родительскому диску
encryption_algorithm	Алгоритм шифрования данных. Возможные значения: `AES_128_CTR`, `AES_192_CTR` или `AES_256_CTR`
encryption_key_hex	Ключ в виде шестнадцатеричного значения, используемый для шифрования (размер: `16`, `24` или `32` байта)

Если опция **Recursively create directories** не активирована, ADQM автоматически создаст указанные директории для хранения данных (если эти директории не существуют) и назначит им владельца `clickhouse:clickhouse` с правом чтения-записи `0770`.

Если опция **Recursively create directories** не активирована, то при создании директории для хранения кэша данных пользователю не хватило прав, чтобы создать эту директорию.

1. Нажмите **Save** в [конфигурации кластера]() **Recursively** для запуска ADCM-задачи, чтобы создать и сконфигурировать дополнительные диски. Если указанные существующие диски необходимо также перезапустить сервис — для этого активируйте опцию **Restart** и нажмите кнопку для **Recursively**.

Информацию о конфигурировании дисков в системных таблицах содержит [system.disks]().

```
SELECT
    name,
    path,
    formatReadableSize(free_space) AS fr,
    formatReadableSize(total_space) AS to,
    formatReadableSize(keep_free_space) AS keep
FROM system.disks;
```

```
┌─name─┬─path─────────────────┬─fr─────┬─to─────┬─keep─┐
│ data1 │ /var/lib/clickhouse/ │ 37.11 GiB │ 37.99 GiB │ 0.00 B │
└──────┴──────────────────────┴──────────┴──────────┴──────┘
```

При установке ADQM на дисках создаются тома **default** для каждого из дисков. Они содержат одноименную политику. Эти данные таблицами не используются.

Политики хранения

Политики хранения данных в один или несколько томов, а также определяют правила записи данных таблицы на диски и то, как данные будут перемещаться между дисками в соответствии с настройками политики.

Добавить и конфигурировать политики хранения можно в интерфейсе ADCM:

1. Зайдите на страницу конфигурации кластера ADQM: **ADQM cluster** → **Services** → **ADQM/ZK** → **Primary Configuration**;
2. Включите опцию **Show advanced**.
3. В опции **Storage policies** конфигурируйте необходимые политики хранения в блоках **Policies**.

Параметры политики хранения

Параметр	Описание
policy_name	Уникальное имя политики
move_factor	Доля доступного свободного места на томе. Если место станет меньше, чем указанный фактор, данные начнут перемещаться на следующий том (если он есть). Данные будут перемещаться для фоновых слияний в порядке от больших частей к меньшим (в порядке убывания их размера). Значение по умолчанию: `0.1`. Если настройка равна `0`, будет подобран тот том, который будет заполнен наименьшим образом
volumes	Упорядоченный список томов. Порядок имеет значение, поскольку данные будут записываться на тома по порядке, указанному в списке. Для каждого тома можно указать следующие параметры: - **volume_name** — имя тома; - **max_data_part_size_bytes** — максимальный размер куска данных, который может находиться на томе. Если размер сливаемого куска больше, чем `max_data_part_size_bytes`, то этот кусок будет записан на следующий том. В случае, если `max_data_part_size_bytes` меньше, чем размер любого из кусков, участвующих в слиянии, то кусок будет записан на том, который имеет достаточно свободного места (больше, чем `max_data_part_size_bytes`). Чтобы кусок был записан на следующий том, он должен целиком поместиться на текущем. Эти правила влияют на общий размер хранилища. Значение по умолчанию: `150 гигабайт`; - **prefer_not_to_merge** — отключает слияние кусков данных, хранящихся на томе. Это полезно при работе с медленными дисками. Значение по умолчанию: `false`; - **volume_priority** — задает приоритет, в котором заполняются тома. Чем меньше значение, тем выше приоритет. Значения параметра натуральные числа и могут пропускаться (тогда приоритет будет определяться в порядке описания). Значение по умолчанию: `1`.

1. Нажмите **Save** в [конфигурации кластера]() **Recursively** для запуска ADCM-задачи, чтобы создать и сконфигурировать дополнительные политики хранения. Если указанные существующие политики необходимо также перезапустить сервис — для этого активируйте опцию **Restart** и нажмите кнопку для **Recursively**.

Получить информацию о политиках хранения в ADQM можно из системной таблицы [system.storage_policies]():

```
SELECT policy_name, volume_name, disks FROM system.storage_policies;
```

По умолчанию ADQM создает одну политику хранения **default**, с одним томом, которому тоже дано данное название и один диск **default**:

```
┌policy_name─┬volume_name─┬─disks─┐
│ default    │ default    │ ['default'] │
└────────────┴────────────┴─────┘
```

Назначение таблице политики хранения

После того, как политики хранения сконфигурированы, их можно назначать таблицам. Для этого необходимо указать имена политики в качестве значения параметра **storage_policy** в настройках таблицы **SETTINGS**. Синтаксис запроса для создания таблицы MergeTree и указания политики хранения данных в общем виде выглядит следующим образом:

```
CREATE TABLE <table_name> (<column_definitions>)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY (sorting_key)
SETTINGS storage_policy = '<policy_name>';
```

По умолчанию таблица использует политику хранения **default**.

Посмотреть, какие политики хранения были назначены таблицам, можно в поле **storage_policy** системной таблицы [system.tables]() — например, для получения информации о политиках хранения таблиц базы данных `system` можно использовать следующий запрос:

```
SELECT name, storage_policy, data_paths FROM system.tables WHERE name = 'test_table' FORMAT Vertical;
```

```
Row 1:
──────
name:           test_table
storage_policy: default
data_paths:     ['/var/lib/clickhouse/store/784/78413c59-8fd0-4de7-8776-89ae0f72164a/']
```

Изменить политику хранения после создания таблицы можно командой **ALTER TABLE ... MODIFY SETTING**. При этом необходимо учесть, что все указанные тома и диски должны быть описаны.

Пример конфигурирования многоуровневого хранилища

В данном примере для данных используется два локальных диска различных типов — SSD и HDD диск, примонтированная в следующие каталоги:

- /mnt/ssd/ssd1/
- /mnt/hdd/hdd1/

Каждому каталогу назначен владелец `clickhouse`:

```
$ sudo chown clickhouse:clickhouse -R /mnt/ssd/ssd1/ /mnt/hdd/hdd1/
```

1. Добавьте локальные диски в ADQM по стрелке конфигурации через ADCM/ZK в опции **Enable additional local storage** (убедитесь, что опция активна):

Конфигурирование локальных дисков

2. В опции **Storage policies** создайте политику `hot_to_cold`, которая настроит два тома для хранения "горячих" и "холодных" данных:

Конфигурирование политики хранения

Том **volume_one** содержит один SSD диск **disk_ssd1**, а том **volume_cold** — один HDD диск **disk_hdd1**. Данные будут записываться на том **volume_one**, пока размер свободного места на нем не станет меньше чем 10485760 байт (**move_factor**). Таблицы данных будут при этом помещены в каталог `/mnt/ssd/ssd1/data/default/test_table/` для таблицы `test_table` базы данных `default`. Убедитесь, что каталоги данных имеют владельца `clickhouse`. Чтобы таблицы могли сделать перемещение после заполнения основного хранилища, нам нужно также настроить том. Так по стрелке

Теперь нам осталось добавить в конфигурацию **storage_configuration** опцию **disk_ssd1** и многое другое.

3. Нажмите **Save** в [конфигурации кластера]() **Recursively**, чтобы применить изменения.

После этого конфигурационные файлы в каталоге `/etc/clickhouse-server/config.d/` будут изменены. Файл внутри секции **storage_configuration** файлы настройки хранилища данных ClickHouse:

```
<storage_configuration>
    <disks>
        <disk_ssd1>
            <type>local</type>
            <path>/mnt/ssd/ssd1/</path>
        </disk_ssd1>
        <disk_hdd1>
            <type>local</type>
            <path>/mnt/hdd/hdd1/</path>
        </disk_hdd1>
    </disks>
    <policies>
        <hot_to_cold>
            <volumes>
                <volume_one>
                    <disk>disk_ssd1</disk>
                    <max_data_part_size_bytes>10000000000</max_data_part_size_bytes>
                </volume_one>
                <volume_cold>
                    <disk>disk_hdd1</disk>
                </volume_cold>
            </volumes>
            <move_factor>0.1</move_factor>
        </hot_to_cold>
    </policies>
</storage_configuration>
```

4. Создайте таблицу, которая будет использовать политику хранения `hot_to_cold`:

```
CREATE TABLE test_table2 (id Int32) ENGINE=MergeTree ORDER BY id SETTINGS storage_policy = 'hot_to_cold';
```

Заполните таблицу тестовыми данными, повторно используя данные таблицы `numbers`:

```
INSERT INTO test_table2 SELECT rand() FROM numbers(10000000);
```

5. Подождите некоторое время и проверьте, что таблицы, где распределены данные по дискам:

```
SELECT
    name,
    disk_name,
    formatReadableSize(sum(data_compressed_bytes)) AS size
FROM system.parts
WHERE (active = 1) AND (table = 'test_table2')
GROUP BY
    name,
    disk_name
ORDER BY name ASC;
```

В результате команда сформирована большой кусок данных, который был перемещен на "холодный" диск:

```
┌─name──────┬─disk_name─┬─size─────┐
│ all_1_1_0 │ disk_hdd1 │ 346.37 MiB │
│ all_2_2_0 │ disk_ssd1 │ 22.26 MiB │
└──────┴──────┴──────┘
```

Системные таблицы

Есть предложения?

Содержание

Обзор
Список системных таблиц

Назад к содержанию

Обзор

Системные таблицы ClickHouse — это набор в базе данных `system`, хранящем встроенные системные объекты, которые могут быть полезны для получения информации о возможностях системы, а также для наблюдения за ее работой.

Системные таблицы:

- данные о составе сервера и его функциональных возможностях;
- данные о текущем состоянии сервера: списке текущих баз данных, таблиц, столбцов и серверных процессов;
- собираемые и хранимые данными сервера журналы (системных данных и событий, происходящих в системе).

Системные таблицы доступны только для чтения.

Системные информационные схемы для системных каталогов.

Системные таблицы не могут быть удалены, но могут быть отсоединены (detached). Чтобы переопределить файлы с данными для встроенной системной таблицы на файловой системе, сервер ClickHouse перезапускается. Для системных таблиц не создаются файлы с данными при старте сервера.

Системные таблицы создаются с использованием типа движка `System`, которое может быть использовано только для системных таблиц.

Список системных таблиц

Полный список доступных системных таблиц, включая пользовательские, можно получить, используя запрос:

```
SHOW TABLES FROM system;
```

Списки доступных системных таблиц

Системные таблицы (`SHOW TABLES FROM system`) в списке отсортированы по алфавиту. (Как это отображается в ASCII-кодировке.)

```
┌─name─────────────────────────┐
│ aggregate_function_combinators │
│ asynchronous_inserts         │
│ asynchronous_loader          │
│ asynchronous_metrics         │
│ build_options                │
│ clusters                     │
│ collations                   │
│ columns                      │
│ contributors                 │
│ current_roles                │
│ data_skipping_indices        │
│ data_type_families           │
│ databases                    │
│ detached_parts               │
│ dictionaries                 │
│ disks                        │
│ distribution_queue           │
│ dropped_tables               │
│ enabled_roles                │
│ errors                       │
│ events                       │
│ functions                    │
│ grants                       │
│ graphite_retentions          │
│ formats                      │
│ licenses                     │
│ macros                       │
│ merge_tree_settings          │
│ merges                       │
│ metrics                      │
│ models                       │
│ mutations                    │
│ numbers                      │
│ numbers_mt                   │
│ one                          │
│ parts                        │
│ parts_columns                │
│ processes                    │
│ projection_parts             │
│ projection_parts_columns     │
│ query_cache                  │
│ quota_limits                 │
│ quota_usage                  │
│ quotas                       │
│ replicas                     │
│ replication_queue            │
│ role_grants                  │
│ roles                        │
│ row_policies                 │
│ schema_inference_cache       │
│ server_settings              │
│ session_log                  │
│ settings_changes             │
│ settings_profile_elements    │
│ settings_profiles            │
│ stack_traces                 │
│ storage_policies             │
│ table_engines                │
│ table_functions              │
│ tables                       │
│ time_zones                   │
│ user_directories             │
│ users                        │
│ warnings                     │
│ zookeeper_connection         │
└──────────────────────────────┘
```

Такие системные таблицы ACID-согласованы по типу информации, которую они предоставляют.

Системные журналы / Текущие процессы / Логи

Системная таблица	Данные и назначение
merges	Информация о текущих запросах merge, которые выполняются в настоящее время для таблиц семейства MergeTree.
metadata	Информация о структуре системных таблиц, которые хранятся на сервере.
processes	Информация о текущих запросах, выполняемых в данный момент.
moves	Информация о текущих операциях по перемещению данных, которые выполняются в настоящее время. Для системных таблиц `ALTER TABLE ... MOVE PARTITION|PART ...`. В `SYSTEM.LOG`
replicated_fetches	Информация о выполняемых в данный момент фоновых операциях загрузки данных с других реплик.
stack_trace	Трассировка стека всех процессов сервера. Для использования требуются разработческие привилегии.
asynchronous_inserts	Информация об ожидающих асинхронных вставках в очереди.
asynchronous_loader	Информация о статусе и производительности асинхронных заданий, для которых требуется загрузка.
query_cache	Содержимое кэша запросов.
file_cache	Содержимое DNS-кэша.
filesystem_cache	Информация о кэше на файловой системе для удаленных объектов.

Кластеры / Сбалансированные / Репликация / Zookeeper

Системная таблица	Данные и назначение
clusters	Информация о кластерах, доступных в конфигурационном файле.
macros	Макросы, которые будут использованы при создании реплицированных таблиц. Полезно для проверки правильности подстановок. Если запрос не работает из-за неправильных макросов, проверьте настройки в этой таблице.
replicas	Информация и состояние реплицированных таблиц, хранящихся на локальном сервере. Полезно для мониторинга.
distribution_queue	Информация о локальных файлах, которые находятся в очереди для отправки на шарды. Это локальные файлы с новыми вставленными данными, которые отправляются на сервер-получатель в асинхронном режиме.
distributed_ddl_queue	Информация о распределенных DDL запросах, которые были выполнены в кластере. В `ON CLUSTER`.
zookeeper	Данные могут быть отключены, если настроен ZK-кворум или сервер ClickHouse не поддерживает ZooKeeper.
zookeeper_connection	Текущие подключения к ZooKeeper, если ClickHouse Keeper

Примеры:

- Информация о распределенных системных очередях:

```
SELECT shard_num, host_name, host_address FROM system.clusters;
```

- Проверка работоспособности кластера:

```
SELECT database, table, lower(zone_update_exception) exception FROM system.replicas WHERE is_readonly;
```

- Количество данных в очереди для последующей отправки в шарды. Если значение велико, это может означать, что сервер не может отправить данные на шарды. Проверьте состояние кластера на наличие задержек репликации. Также см. таблицу `system.metrics` и параметры `distributed_directory_monitor_*_sleep_time_ms`:

```
SELECT database, table, replica_name, num_tries, postponed_tasks, is_currently_executing FROM system.distribution_queue FORMAT Vertical;
```

- Состояние сервера ZooKeeper:

```
SELECT name, host, port, index, connected_time, session_uptime_elapsed_seconds FROM system.zookeeper_connection;
```

Базы данных / Таблицы / Столбцы / Кэши данных / Словари

Системная таблица	Данные и назначение
databases	Информация обо всех базах данных для текущего пользователя.
tables	Информация о таблицах. К запросу "show" (кроме отключенных views `DETACH TABLE` - таблицы не учитываются).
columns	Информация о столбцах таблиц.
parts	Информация о кусках данных таблиц MergeTree.
parts_columns	Информация о столбцах всех существующих кусков данных каждой данных таблицы MergeTree.
detached_parts	Информация о отсоединенных кусках данных таблиц семейства MergeTree.
dropped_tables	Информация о таблицах, которые были удалены, но еще не очищены.
dropped_tables_parts	Информация о кусках данных удаленных таблиц MergeTree, перечисленных в `system.dropped_tables`.
projection_parts	Информация о кусках данных проекций для таблиц семейства MergeTree. Для проекций. Для таблиц `system.parts` - по родителю. Для отключенных данных проекций смотрите `system.detached_parts`.
projection_parts_columns	Информация о столбцах кусков данных проекций для таблиц семейства MergeTree.
data_skipping_indices	Информация о существующих вторичных пропускающих индексах таблиц.
dictionaries	Информация о словарях.
data_collections	Информация о предопределенных коллекциях, которые можно задать в конфигурационных файлах.
columns_collections	Информация о столбцах предопределенных коллекций, которые можно задать в конфигурационных файлах.

Примеры:

- Список столбцов таблицы с типами данных:

```
SELECT name, type FROM system.columns WHERE table = 'static_user';
```

- Информация о кусках данных таблицы:

```
SELECT name, active, rows, bytes_uncompressed,bytes, data_uncompressed_bytes
FROM system.parts WHERE table = 'static_user'
FORMAT Vertical;
```

- Количество строк:

```
SELECT COUNT(*) FROM system.numbers;
```

Системы управления доступом

Системная таблица	Данные и назначение
users	Информация об аккаунтах пользователей, настроенных на сервере.
grants	Гранты для аккаунтов пользователей. Также см. системную таблицу `sensitive_privileges`, в системной таблице `system.privileges`.
roles_info, grants, current_roles, enabled_roles	Информация о ролях для назначения пользователям.
row_policies	Информация о политиках доступа к строкам.
settings_profiles	Конфигурационные профили настроек.
settings_profile_element	Информация о содержимом профилей настроек.
quota_limits, quota_usage, quotas, quota_usage	Информация о квотах и их использовании.

Хранилище данных

Системная таблица	Данные и назначение
disks	Информация о конфигурации дисков.
storage_policies	Информация о конфигурации политик хранения данных.

Примеры:

- Информация о дисках хранилища данных:

```
SELECT
    name,
    path,
    formatReadableSize(free_space) AS free,
    formatReadableSize(total_space) AS total,
    formatReadableSize(keep_free_space) AS reserved
FROM system.disks;
```

- Информация о конфигурационных политиках хранения данных:

```
SELECT policy_name, volume_name, disks FROM system.storage_policies;
```

Источники сервера / Счетчики / Ошибки и предупреждения

Системная таблица	Данные и назначение
metrics	Метрики, которые рассчитываются в данный момент времени и имеют актуальное текущее значение. Метрика в `system.asynchronous_metrics`.
events	Количество произошедших событий, произошедших в системе. Для `ProfileEvents` в разделе `Типы метрик` [Источник системного счетчика ClickHouse].
asynchronous_metrics	Метрики, которые периодически вычисляются в фоновом режиме. Для `AsynchronousMetrics` в разделе `Типы метрик` [Источник системного счетчика ClickHouse].
user_processes	Информация о пользователях, которые запустили хотя-бы один запрос, с подсчетом ProfileEvents для каждого пользователя.
errors	Количество ошибок, произошедших в системе. Для `ErrorCodes` в разделе `Типы метрик` [Источник системного счетчика ClickHouse].
warnings	Предупреждающие сообщения о потенциальных проблемах в системе, содержащиеся в информационном сообщении `system.warnings`. Для `system.warnings` [Источник системного счетчика ClickHouse].
backups	Список всех BACKUP и RESTORE, таймеры на момент настоящего времени, состояние и другая информация. Для `system.backups` [Источник системного счетчика ClickHouse].
privileges	Список привилегий, доступных в ClickHouse, включая `system.privileges` [Источник системного счетчика ClickHouse].

Примеры:

- Информация об ошибках:

```
SELECT name, code, value, last_error_time FROM system.errors;
```

- Значения конкретной метрики (например, `Query` - количество выполняемых запросов):

```
SELECT * FROM system.metrics WHERE metric = 'Query';
```

Настройки

Системная таблица	Данные и назначение
settings	Настройки на данном пользователе (которые можно изменить в рамках отдельного запроса или сессии).
server_settings	Настройки на данном сервере, указанные в конфигах.
merge_tree_settings	Списка всех настроек таблиц семейства MergeTree. Не путать с настройками таблиц, которые можно задать в `CREATE TABLE ... SETTINGS ...` или `ALTER TABLE ... MODIFY SETTING ...`. Для `CREATE TABLE ... SETTINGS ...` и `ALTER TABLE ... MODIFY SETTING ...`.
replicated_merge_tree_settings	Настройки для таблиц семейства ReplicatedMergeTree. Не путать настройки и значения по умолчанию. В отличие от `system.merge_tree_settings` содержит настройки для реплицированных таблиц. Аналогично `system.merge_tree_settings`.
settings_changes	Информация об изменениях настроек при обновлении версии ClickHouse.
build_options	Параметры сборки сервера ClickHouse.

Примеры:

- Информация о настройках, которые изменены:

```
SELECT name, value FROM system.settings WHERE changed;
```

- Информация о настройках сервера:

```
SELECT name, value FROM system.server_settings WHERE changed;
```

Информация для данных таблиц и данных

Системная таблица	Данные и назначение
mysql_binlogs	Список системных бинарных журналов обновлений MySQL. Данные только для таблиц MaterializedMySQL.
tables_columns	Информация о таблицах и столбцах. Для таблиц и столбцов. [Источник системного счетчика ClickHouse].
models	Информация о моделях, которые используются в ClickHouse. Для моделей. [Источник системного счетчика ClickHouse].
graphite_retentions	Информация о правилах `graphite_rollup`, которые используются в таблицах GraphiteMergeTree.
licenses	Системная таблица в составе Enterprise-версии ClickHouse. Для лицензий. [Источник системного счетчика ClickHouse].

Данные для тестирования

ACID-средствами-набор таблиц, используемого для использования в процессе тестирования системы.

Системная таблица	Данные и назначение
numbers	Таблица содержит столбец `number` (тип UInt64) со всеми натуральными числами от 0, с отсортированным порядком. Также см. таблицы `system.numbers_mt`. Это таблица, которая также используется с методом чтения без ограничения.
numbers_mt	Таблица аналогичная `system.numbers`, но чтение распараллеливается.
one	Таблица содержит один столбец `dummy` (тип UInt8) с одним числом 0. Используется, если в запросе не указана таблица, аналогично таблице DUAL в других СУБД.
generate_series, generateSeries	Таблица содержит один столбец `generate_series` (тип UInt64) со всеми натуральными числами от `X` и заканчивая `Y` с шагом `Z`. Аналогично `system.numbers`, но `X`, `Y` и `Z` можно задать в запросе. Например, `SELECT * FROM generate_series(5, 10, 3);`
zeros	Таблица содержит столбец `zero` (тип UInt8) с одним числом 0. Аналогично `system.one`, но можно указать количество строк. Например, `SELECT * FROM zeros(5);`

Справочная информация

Системная таблица	Данные и назначение
functions	Поддерживаемые функции (обычные и агрегатные).
aggregate_function_combinators	Комбинаторы для агрегатных функций.
table_functions	Поддерживаемые табличные функции.
database_engines	Поддерживаемые движки баз данных.
table_engines	Поддерживаемые движки таблиц и их функциональные возможности.
data_type_families	Поддерживаемые типы данных.
formats	Поддерживаемые форматы входного и выходного данных.
privileges	Существующие типы привилегий, которые можно предоставить пользователю.
keywords	Ключевые слова, которые можно использовать в синтаксисе запросов.
time_zones	Часовые пояса, которые поддерживаются сервером ClickHouse.
collations	Поддерживаемые алгоритмы сравнения строк. Для сортировки по умолчанию используется `UNICODE_BIT`, `COLLATE 'collation_name'`, для сортировки по строковым значениям используется `COLLATE 'collation_name'`.

Пример

Список доступных агрегатных функций:

```
SELECT name FROM system.functions WHERE is_aggregate = 1;
```

Управление настройками пользователя

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Настройка параметров на уровне аккаунта пользователя

Настройка параметров на уровне сессии

Настройка параметров для отдельного запроса

Значения параметров по умолчанию

Примеры

В ADQM/ClickHouse есть две основные группы настроек:

- **Настройки на уровне сервера** – параметры, которые указываются в конфигурационном файле *config.xml* и применяются глобально для сервера ClickHouse. Эти настройки нельзя изменить на уровне пользователя, сессии или отдельных запросов. Список параметров и их значения можно посмотреть в системной таблице `system.server_settings`.
- **Настройки на уровне пользователя** – параметры, которые можно сконфигурировать для отдельного пользователя, сессии или конкретного запроса в зависимости от сценария использования и времени, в течение которого необходимо сохранять установленные значения актуальными. Полный список доступных параметров и их значения можно посмотреть в системной таблице `system.settings`. Способы настройки этих параметров описаны ниже.

Настройка параметров на уровне аккаунта пользователя

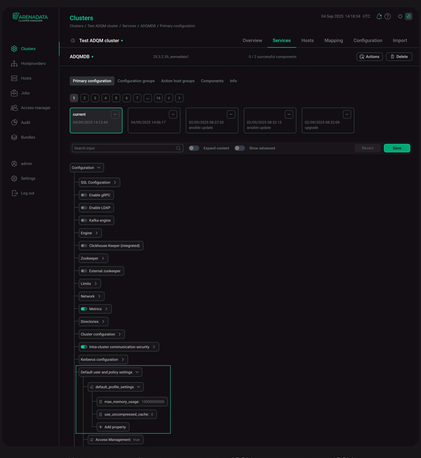
Чтобы указать значения параметров, которые будут применяться при входе пользователя в систему, используйте выражение `SETTINGS` в запросе `CREATE USER` при создании пользователя или `ALTER USER` при изменении существующего пользователя:

```
CREATE USER <user_name> ... SETTINGS <parameter_name> = <value>, ...;
```

Значения параметров можно также указать в профиле настроек, который затем назначить пользователю в запросе `CREATE USER` или `ALTER USER`:

```
CREATE SETTINGS PROFILE <profile_name> SETTINGS <parameter_name> = <value>, ...;
CREATE USER <user_name> SETTINGS PROFILE <profile_name>;
```

Управлять настройками профиля пользователя ADQM по умолчанию можно через интерфейс ADCM – используйте параметр ***default_profile_settings*** в секции ***Default user and policy settings*** на странице конфигурации сервиса ADQMDB, чтобы сконфигурировать список параметров для пользователя `default`.



Управление настройками для пользователя ADQM по умолчанию через ADCM

После того, как необходимые параметры установлены, не забудьте нажать ***Save*** и выполнить действие ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить информацию об изменениях конфигурации и перезапустить сервис.

Настройка параметров на уровне сессии

С помощью оператора `SET` можно указать значение параметра на время текущей сессии (это значение временно заменит значение, установленное на уровне аккаунта пользователя):

```
SET <parameter_name> = <value>;
```

Запрос `SET` также позволяет установить все значения из указанного профиля настроек:

```
SET profile = '<profile_name>';
```

Применение настроек на уровне сессии может быть удобно для специального тестирования или когда нужно, чтобы определенные значения параметров действовали при выполнении запросов в рамках одной сессии, но не дольше.

Настройка параметров для отдельного запроса

Настройки также можно конфигурировать для каждого отдельного запроса. Для этого в тексте запроса после выражения `SETTINGS` перечислите параметры со значениями:

```
SELECT <column_list> FROM <table_name> SETTINGS <parameter_name> = <value>, ...;
```

Указанные настройки будут применяться только в рамках выполнения данного запроса — после его завершения для параметров будут действовать значения, указанные на уровне пользователя/сессии, или значения по умолчанию.

Значения параметров по умолчанию

Чтобы узнать, значения каких параметров были изменены для пользователя/сессии и отличаются от значений по умолчанию, выполните запрос:

```
SELECT name, value FROM system.settings WHERE changed;
```

Вернуть параметр к его значению по умолчанию можно следующей командой:

```
SET <parameter_name> = DEFAULT;
```

Примеры

Зайдите в консольный клиент clickhouse-client как пользователь `default`. Посмотрите значение параметра `max_columns_to_read`:

```
SELECT name, value FROM system.settings WHERE name = 'max_columns_to_read';
```

```
┌─name─────────────────┬─value─┐
1. │ max_columns_to_read  │ 0     │
   └──────────────────────┴───────┘
```

Создайте нового пользователя, указав через выражение `SETTINGS` для параметра `max_columns_to_read` значение, отличное от значения по умолчанию, например:

```
CREATE USER test_user IDENTIFIED WITH sha256_password BY 'qwerty123' SETTINGS max_columns_to_read = 20;
```

Зайдите в `clickhouse-client` как пользователь `test_user` и выполните команду:

```
SELECT name, value FROM system.settings WHERE changed;
```

Параметр `max_columns_to_read` появится в списке измененных настроек со значением, которое было установлено для текущего пользователя:

```
    ┌─name─────────────────────────────────┬─value─┐
1. │ max_columns_to_read                  │ 20    │
    ...
    └──────────────────────────────────────┴───────┘
```

Измените значение параметра на уровне сессии:

```
SET max_columns_to_read = 25;
```

Снова проверьте значение параметра:

```
SELECT name, value FROM system.settings WHERE changed;
```

```
    ┌─name─────────────────────────────────┬─value─┐
1. │ max_columns_to_read                  │ 25    │
    ...
    └──────────────────────────────────────┴───────┘
```

Если выйти из консольного клиента (завершить сессию) и снова зайти как пользователь `test_user`, можно убедиться, что параметр `max_columns_to_read` снова имеет значение `20`, присвоенное на уровне аккаунта пользователя.

Именованные коллекции

Д. Елена Дворецкая

Содержание

Назад к содержанию

- Управление именованными коллекциями
- Переопределение параметров
- Создание именованных коллекций
  - DDL-запросы
  - XML-файлы
- Использование именованных коллекций
- Изменение и удаление именованных коллекций
  - Изменение именованных коллекций DDL
  - Удаление именованных коллекций DDL

Именованные коллекции (named collections) в ADQM/ClickHouse — предопределенные наборы параметров в виде пар ключ/значение, которые можно неоднократно использовать в SQL-запросах при подключении к внешним источникам данных (таким как PostgreSQL, Kafka, S3, MySQL и другим) через табличные функции, словари, интеграционные движки таблиц и баз данных.

Эта функциональность позволяет:

- делать SQL-запросы более короткими и понятными, избегая повторного определения одних и тех же параметров — значения параметров можно указать один раз в рамках именованной коллекции, а затем обращаться к этой коллекции в различных запросах по мере необходимости.
- централизованно управлять наборами параметров — конфигурация для интеграции с внешней системой хранится в одном месте, где можно, например, легко проконтролировать подключения в случае их изменения/обновления и обновить необходимые параметры.
- защитить конфиденциальные учетные данные (например, пароли) для интеграции с внешними системами, скрывая их от пользователей без прав доступа администратора.

> **ПРИМЕЧАНИЕ**
>
> В данной статье способы создания и использования именованных коллекций описаны на примере интеграции ADQM и ADPG. Для воспроизведения приведенных примеров подготовьте ADPG, как описано в статье Интеграция ADQM и ADPG: создайте пользователя PostgreSQL, от имени которого будет выполняться подключение к ADPG из ADQM, и две базы данных PostgreSQL с таблицами для тестирования.
>
> Также можно посмотреть пример использования именованной коллекции для хранения параметров подключения к хранилищу S3 в статье Интеграция ADQM и S3.

Управление именованными коллекциями

Для управления именованными коллекциями (созданием/изменением/удалением) можно использовать:

- DDL-запросы — способы, позволяющие более разрешение конфигурировать именованные коллекции через DDL-запросы, ниже должна быть предоставлена привилегия `named_collection_control` — для этого в конфигурационном файле *etc/clickhouse-server/users.xml* (или в другом XML-файле директории *etc/clickhouse-server/users.d/*) установите значение параметра `named_collection_control` равным `1` в настройках пользователя.

  Пример

  Назначение привилегии `named_collection_control` пользователю `default` в файле *users.xml*:

  ```
  <users>
      <default>
          ...
          <named_collection_control>1</named_collection_control>
          ...
      </default>
  </users>
  ```

- XML-файлы. Именованные коллекции можно определить в конфигурационном файле */etc/clickhouse-server/config.xml* или в других XML-файлах директории */etc/clickhouse-server/config.d/*. Содержимое или изменению в конфигурационном файле именованную коллекцию можно применить после перезапуска сервера ClickHouse.

Список всех существующих именованных коллекций (созданных с помощью DDL-запросов и описанных в XML-файлах) можно посмотреть в системной таблице `named_collections`.

Переопределение параметров

Параметры, указанные в именованной коллекции, могут быть переопределены в используемом эту коллекцию SQL-запросе. Для каждого параметра в составе именованной коллекции можно ограничить возможность к переопределению с помощью следующего флага:

- `OVERRIDABLE` (или `overridable="true"` в XML-конфигурации) — значение параметра можно переопределять;
- `NOT OVERRIDABLE` (или `overridable="false"` в XML-конфигурации) — значение параметра запрещено переопределять;
- флаг не указан — возможность переопределения значения параметра определяется настройкой `allow_named_collection_override_by_default`.

> **ВНИМАНИЕ**
>
> Если вы используете именованные коллекции с целью скрыть учетные данные для подключения к внешним системам от пользователей без доступа администратора, следует ограничить возможность переопределения соответствующих параметров.

Создание именованных коллекций

DDL-запросы

Создать именованную коллекцию можно с помощью запроса `CREATE NAMED COLLECTION`:

```
CREATE NAMED COLLECTION [IF NOT EXISTS] <collection_name> [ON CLUSTER <cluster_name>] AS
key1 = 'value1' [[NOT] OVERRIDABLE],
key2 = 'value2' [[NOT] OVERRIDABLE],
...
```

Ключи в именованной коллекции должны совпадать с названиями параметров соответствующей функции, источника данных для словаря, движка таблицы или базы данных. Посмотреть точные названия параметров можно в документации ClickHouse — например, в статьях postgresql, mysql, s3, remote для соответствующих табличных функций или PostgreSQL, MySQL, Kafka для табличных движков.

При обращении к именованной коллекции, в которой указан недопустимый ключ, консольный клиент clickhouse-client выведет сообщение о соответствующей ошибке с указанием списка допустимых ключей (обязательных и опциональных). Например, если в именованной коллекции указан ключ `user_password`, при вызове функции `postgresql` он считается за эту коллекцию. `clickhouse-client` сообщит, что функция не поддерживает такой ключ:

```
DB::Exception: Unexpected key user_password in named collection. Required keys: database, db, password, table, user, username, optional keys: addresses_expr, host, hostname, on_conflict, port, schema, use_table_cache. (BAD_ARGUMENTS)
```

Пример

Следующий запрос создает именованную коллекцию `my_adpg` с параметрами для подключения ADQM к ADPG:

```
CREATE NAMED COLLECTION my_adpg AS
host = 'adpg_host',
port = 5432,
database = 'adpg_db1' NOT OVERRIDABLE,
user = 'adpg_user',
password = 'adpg_user_secret_password';
```

Значения параметров (база данных `adpg_db1` и пользователь PostgreSQL `adpg_user`) здесь указаны в соответствии с примерами, описанными в статье Интеграция ADQM и ADPG — см. раздел **Подготовка ADPG для тестовых примеров**.

XML-файлы

Чтобы определить именованные коллекции в XML конфигурации сервера ClickHouse, используйте секцию `named_collections`:

```
<clickhouse>
    <named_collections>
        <named_collection1>
            <key1 overridable="true">value1</key1>
            <key2 overridable="false">value2</key2>
            <key3>value3</key3>
            ...
        </named_collection1>
        <named_collection2>
            ...
        </named_collection2>
        ...
    </named_collections>
</clickhouse>
```

Пример

Следующая конфигурация описывает именованную коллекцию `my_adpg_xml` с параметрами подключения к базе данных ADPG `adpg_db2` (детали создания этой базы данных также описаны в статье Интеграция ADQM и ADPG):

```
<clickhouse>
    <named_collections>
        <my_adpg_xml>
            <host>adpg_host</host>
            <port>5432</port>
            <database>adpg_db2</database>
            <user>adpg_user</user>
            <password>adpg_user_secret_password</password>
        </my_adpg_xml>
    </named_collections>
</clickhouse>
```

Использование именованных коллекций

После того как именованная коллекция создана, ее можно использовать в SQL-запросах, чтобы сослаться на предопределенные параметры подключения к внешнему источнику данных при работе с табличной функцией, интеграционным движком или движком баз данных, словарем.

Следующие примеры демонстрируют различные способы получить доступ к данным PostgreSQL из ADQM с использованием созданных выше именованных коллекций с параметрами подключения к ADPG.

- **Табличная функция postgresql**

  Чтение данных из таблицы ADPG `adpg_db1.table1` с помощью табличной функции postgresql (таблица не определена в именованной коллекции, поэтому ее необходимо указать отдельно в параметре табличной функции):

  ```
  SELECT id, name FROM postgresql(my_adpg, table = 'table1');
  ```

  Запись данных в таблицу ADPG из ADQM:

  ```
  INSERT INTO TABLE FUNCTION postgresql(my_adpg, table = 'table1') (id, name) VALUES (3, 'three');
  ```

- **Табличный движок PostgreSQL**

  Создание таблицы ADQM на базе табличного движка PostgreSQL:

  ```
  CREATE TABLE psql_table (id Int32, name String) ENGINE = PostgreSQL(my_adpg, table = 'table1');
  ```

  Движок копирует данные из именованной коллекции при создании таблицы. Последующее изменение коллекции не будет влиять на существующие таблицы.

- **База данных PostgreSQL**

  Создание в ADQM базы данных на основе движка баз данных PostgreSQL (в эту базу данных будут автоматически добавлены таблицы из базы данных PostgreSQL `adpg_db1` — в данном примере одна таблица `table1`):

  ```
  CREATE DATABASE psql_database ENGINE = PostgreSQL(my_adpg);
  ```

- **Табличный движок MaterializedPostgreSQL**

  Создание таблицы MaterializedPostgreSQL для репликации данных таблицы ADPG `adpg_db2.table1` с указанием параметров подключения к ADQG через именованную коллекцию `my_adpg_xml`:

  ```
  SET allow_experimental_materialized_postgresql_table=1;

  CREATE TABLE psql_table_replica (id Int32, name String)
  ENGINE = MaterializedPostgreSQL(my_adpg_xml, table = 'table1');
  ```

- **База данных MaterializedPostgreSQL**

  Создание базы данных MaterializedPostgreSQL в которую будут реплицироваться таблицы `table1` и `table2` из базы данных ADPG `adpg_db2`, с использованием именованной коллекции `my_adpg_xml` для указания параметров подключения для этой репликации:

  ```
  SET allow_experimental_database_materialized_postgresql=1;

  CREATE DATABASE psql_db_replica
  ENGINE = MaterializedPostgreSQL(my_adpg_xml)
  SETTINGS materialized_postgresql_tables_list = 'table1,table2';
  ```

- **Источник данных для словаря типа POSTGRESQL**

  Создание в ADQM словаря, который будет считывать данные из таблицы ADPG `adpg_db2.roles_dict` (именованная коллекция с настройками подключения к ADPG указывается с помощью параметра `name` в конфигурации источника данных для словаря):

  ```
  CREATE DICTIONARY roles_dict_psql (id Int32, role String DEFAULT 'no role assigned')
  PRIMARY KEY id
  SOURCE(POSTGRESQL(name my_adpg_xml table roles_dict))
  LIFETIME(MIN 10 MAX 20)
  LAYOUT(FLAT());
  ```

Изменение и удаление именованных коллекций

Именованные коллекции, созданные через DDL запросы, можно изменять или удалять также с помощью DDL запросов. Именованные коллекции, определенные в XML-файлах, можно изменить и удалить, редактируя или удаляя соответствующие им XML описания.

Изменение именованных коллекций DDL

Изменить существующую именованную коллекцию можно с помощью запроса `ALTER NAMED COLLECTION`, используя ключевое слово `SET` для добавления/изменения параметров и `DELETE` — для удаления существующих параметров. Синтаксис запроса в общем виде:

```
ALTER NAMED COLLECTION [IF EXISTS] <collection_name> [ON CLUSTER <cluster_name>]
[SET key1 = 'value1' [[NOT] OVERRIDABLE], key2 = 'value2' [[NOT] OVERRIDABLE], ... ] |
[DELETE key3, key4, ... ];
```

Ниже приведены примеры использования запроса `ALTER NAMED COLLECTION` для изменения именованной коллекции `my_adpg`.

- **Добавление/изменение параметров**

  Изменение значений параметров `database` и добавление параметра `table` (при этом изначально установленный для параметра `database` флаг `NOT OVERRIDABLE` не изменится, то есть базу данных по-прежнему нельзя переопределять в SQL-запросе):

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg SET database = 'adpg_db2', table = 'table1';
  ```

  Изменение значения параметра `database` с разрешением его переопределять:

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg SET database = 'adpg_db1' OVERRIDABLE;
  ```

- **Удаление параметров**

  Удаление параметра `table` из коллекции `my_adpg`:

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg DELETE table;
  ```

  Если параметр необходимо перезаписать, так, чтобы в качестве флага на разрешение/ограничение переопределения его значения применялась настройка по умолчанию (`allow_named_collection_override_by_default`), этот параметр нужно удалить из именованной коллекции и снова добавить без указания флага:

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg DELETE database;
  ```

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg SET database = 'adpg_db1';
  ```

  Изменение значения параметра `password` и удаление параметра `database` в одном запросе:

  ```
  ALTER NAMED COLLECTION my_adpg SET password = 'new_password*' DELETE database;
  ```

Удаление именованных коллекций DDL

Чтобы удалить именованную коллекцию, созданную через DDL, запрос, используйте запрос `DROP NAMED COLLECTION`:

```
DROP NAMED COLLECTION <collection_name>;
```

Claude Code settings

Configure Claude Code with global and project-level settings, and environment variables.

Claude Code offers a variety of settings to configure its behavior to meet your needs. You can configure Claude Code by running the `/config` command when using the interactive REPL, which opens a tabbed Settings interface where you can view status information and modify configuration options.

Settings files

The `settings.json` file is our official mechanism for configuring Claude Code through hierarchical settings:

- **User settings** are defined in `~/.claude/settings.json` and apply to all projects.
- **Project settings** are saved in your project directory:
  - `.claude/settings.json` for settings that are checked into source control and shared with your team
  - `.claude/settings.local.json` for settings that are not checked in, useful for personal preferences and experimentation. Claude Code will configure git to ignore `.claude/settings.local.json` when it is created.
- For enterprise deployments of Claude Code, we also support **enterprise managed policy settings**. These take precedence over user and project settings. System administrators can deploy policies to:
  - macOS: `/Library/Application Support/ClaudeCode/managed-settings.json`
  - Linux and WSL: `/etc/claude-code/managed-settings.json`
  - Windows: `C:\Program Files\ClaudeCode\managed-settings.json`

  Enterprise deployments can also configure managed MCP servers that override user-configured servers. See [Enterprise MCP configuration](/en/docs/claude-code/mcp#enterprise-mcp-configuration).

Available settings

`settings.json` supports a number of options:

Key	Description	Example
`apiKeyHelper`	Custom script, to be executed in `/bin/sh`, to generate an auth value. This value will be sent as `X-Api-Key` and `Authorization: Bearer` headers for model requests	`/bin/generate_temp_api_key.sh`
`cleanupPeriodDays`	How long to locally retain chat transcripts (default: 30 days)	`20`
`env`	Environment variables that will be applied to every session	`{"FOO": "bar"}`
`includeCoAuthoredBy`	Whether to include the `co-authored-by Claude` byline in git commits and pull requests (default: `true`)	`false`
`permissions`	See table below for structure of permissions.	
`hooks`	Configure custom commands to run before or after tool executions. See [hooks documentation](/en/docs/claude-code/hooks)	`{"PreToolUse": {"Bash": "echo 'Running command...'"}}`
`disableAllHooks`	Disable all hooks	`true`
`model`	Override the default model to use for Claude Code	`"claude-sonnet-4-5-20250929"`
`forceLoginMethod`	Use `claudeai` to restrict login to Claude.ai accounts, `console` to restrict login to Anthropic Console (API usage billing) accounts	`claudeai`
`forceLoginOrgUUID`	Specify the UUID of an organization to automatically select it during login, bypassing the organization selection step. Requires `forceLoginMethod` to be set	`"xxxxxxxx-xxxx-xxxx-xxxx-xxxxxxxxxxxx"`
`enableAllProjectMcpServers`	Automatically approve all MCP servers defined in project `.mcp.json` files	`true`
`enabledMcpjsonServers`	List of specific MCP servers from `.mcp.json` files to approve	`["memory", "github"]`
`disabledMcpjsonServers`	List of specific MCP servers from `.mcp.json` files to reject	`["filesystem"]`
`allowedMcpServers`	When in managed-settings.json, list of MCP servers users are allowed to configure. If undefined, all servers can be configured. Empty array allows no servers.	`[{ "serverName": "github" }]`
`deniedMcpServers`	When in managed-settings.json, list of MCP servers explicitly blocked from configuration. Takes precedence over allowedMcpServers	`[{ "serverName": "filesystem" }]`
`awsAuthRefresh`	Custom script that modifies the `.aws` directory (see [advanced credential configuration](/en/docs/claude-code/amazon-bedrock#advanced-credential-configuration))	`aws sso login --profile myprofile`
`awsCredentialExport`	Custom script that outputs JSON with AWS credentials (see [advanced credential configuration](/en/docs/claude-code/amazon-bedrock#advanced-credential-configuration))	`/bin/generate_aws_grant.sh`

Permission settings

Keys	Description	Example
`allow`	Array of [permission rules](/en/docs/claude-code/iam#configuring-permissions) to allow tool use. Note: Bash rules use prefix matching, not regex	`["Bash(git diff:*)"]`
`ask`	Array of [permission rules](/en/docs/claude-code/iam#configuring-permissions) to ask for confirmation upon tool use.	`["Bash(git push:*)"]`
`deny`	Array of [permission rules](/en/docs/claude-code/iam#configuring-permissions) to deny tool use. Use this to also exclude sensitive files from Claude Code access. Note: Bash patterns are prefix matches and can be bypassed	`["WebFetch", "Bash(curl:*)", "Read(./.env)", "Read(./secrets/**)"]`
`additionalDirectories`	Additional [working directories](/en/docs/claude-code/iam#working-directories) that Claude has access to	`["../docs/"]`
`defaultMode`	Default [permission mode](/en/docs/claude-code/iam#permission-modes) when opening Claude Code	`"acceptEdits"`
`disableBypassPermissionsMode`	Set to `"disable"` to prevent `bypassPermissions` mode from being activated. See [managed policy settings](/en/docs/claude-code/iam#enterprise-policy-controls-and-managed-settings)	`"disable"`

Sandbox settings

Configure advanced sandboxing behavior. Sandboxing isolates bash commands from your filesystem and network. See [Sandboxing](/en/docs/claude-code/sandboxing) for more details.

Keys	Description	Example
`enabled`	Enable bash sandboxing (macOS, Linux, and WSL2). Default: false	`true`
`autoAllowBashIfSandboxed`	Auto-approve bash commands when sandboxed. Default: true	`true`
`excludedCommands`	Commands that should run outside of the sandbox	`["git", "docker"]`
`allowUnsandboxedCommands`	Allow commands to run outside the sandbox via the `dangerouslyDisableSandbox` parameter. When set to `false`, the `dangerouslyDisableSandbox` escape hatch is completely disabled and all commands must run sandboxed (or be in `excludedCommands`). Useful for enterprise policies that require strict sandboxing. Default: true	`false`
`network.allowUnixSockets`	Unix socket paths accessible in sandbox (for SSH agents, etc.)	`["~/.ssh/agent-socket"]`
`network.allowLocalBinding`	Allow binding to localhost ports (macOS only). Default: false	`true`
`network.httpProxyPort`	HTTP proxy port used if you want to bring your own proxy. If omitted, Claude will run its own proxy.	`8080`
`network.socksProxyPort`	SOCKS5 proxy port used if you want to bring your own proxy. If omitted, Claude will run its own proxy.	`8081`
`enableWeakerNestedSandbox`	Enable weaker sandbox for unprivileged Docker environments (Linux and WSL2 only). Reduces security. Default: false	`true`

Configuration example

Example `settings.json` file:

```
{
  "permissions": {
    "allow": [
      "Bash(npm run lint)",
      "Bash(npm run test:*)",
      "Read(~/.zshrc)"
    ],
    "deny": [
      "Bash(curl:*)",
      "Read(./.env)",
      "Read(./.env.*)",
      "Read(./secrets/**)"
    ]
  },
  "env": {
    "CLAUDE_CODE_ENABLE_TELEMETRY": "1",
    "OTEL_METRICS_EXPORTER": "otlp"
  },
  "hooks": {
    "PreToolUse": {
      "Bash": "echo 'Running command...'"
    }
  }
}
```

Subagent configuration

Claude Code supports custom AI subagents that can be configured at both user and project levels. These subagents are stored as Markdown files with YAML frontmatter:

- **User subagents**: `~/.claude/agents/` - Available across all your projects
- **Project subagents**: `.claude/agents/` - Specific to your project and can be shared with your team

Subagent files define specialized AI assistants with custom prompts and tool permissions. Learn more about creating and using subagents in the [subagents documentation](/en/docs/claude-code/sub-agents).

Plugin configuration

Claude Code supports a plugin system that lets you extend functionality with custom commands, agents, hooks, and MCP servers. Plugins are distributed through marketplaces and can be configured at both user and repository levels.

Plugin settings

Plugin-related settings in `settings.json`:

```
{
  "enabledPlugins": {
    "formatter@anthropic-tools": true,
    "analyzer@security-plugins": false
  },
  "extraKnownMarketplaces": {
    "anthropic-tools": {
      "source": "github",
      "repo": "anthropics/claude-code"
    }
  }
}
```

- `enabledPlugins`: Controls which plugins are enabled. Format: `"plugin-name@marketplace-name": true/false`
- `extraKnownMarketplaces`: Adds additional marketplaces that should be available for the repository. Typically used in repository-level settings to ensure team members have access to required plugins.

Managing plugins

Use the `/plugin` command to manage plugins interactively:

- Browse available plugins from marketplaces
- Install/uninstall plugins
- Enable/disable plugins
- View plugin details (commands, agents, hooks, MCP servers provided)
- Add/remove marketplaces

Learn more about the plugin system in the [plugins documentation](/en/docs/claude-code/plugins).

Environment variables

Claude Code supports the following environment variables to control its behavior:

All environment variables can also be configured in [`settings.json`](#settings-files). This is useful as a way to automatically set environment variables for each session, or to roll out a set of environment variables for your whole team or organization.

Variable	Purpose
`ANTHROPIC_API_KEY`	API key sent as `X-Api-Key` header, typically for the Claude SDK (for interactive usage, run `/login` instead)
`ANTHROPIC_AUTH_TOKEN`	Custom value for the `Authorization` header (the value you set here will be prefixed with `Bearer `)
`ANTHROPIC_CUSTOM_HEADERS`	Custom headers you want to add to the request (in `Name: Value` format)
`ANTHROPIC_DEFAULT_HAIKU_MODEL`	See [Model configuration](/en/docs/claude-code/bedrock-vertex-proxies#model-configuration)
`ANTHROPIC_DEFAULT_OPUS_MODEL`	See [Model configuration](/en/docs/claude-code/bedrock-vertex-proxies#model-configuration)
`ANTHROPIC_DEFAULT_SONNET_MODEL`	See [Model configuration](/en/docs/claude-code/bedrock-vertex-proxies#model-configuration)
`ANTHROPIC_MODEL`	Name of custom model to use (see [Model Configuration](/en/docs/claude-code/bedrock-vertex-proxies#model-configuration))
`ANTHROPIC_SMALL_FAST_MODEL`	[DEPRECATED] Name of [Haiku-class model for background tasks](/en/docs/claude-code/costs)
`ANTHROPIC_SMALL_FAST_MODEL_AWS_REGION`	Override AWS region for the Haiku-class model when using Bedrock
`AWS_BEARER_TOKEN_BEDROCK`	Bedrock API key for authentication (see [Bedrock API keys](https://aws.amazon.com/blogs/machine-learning/accelerate-ai-development-with-amazon-bedrock-api-keys/))
`BASH_DEFAULT_TIMEOUT_MS`	Default timeout for long-running bash commands
`BASH_MAX_OUTPUT_LENGTH`	Maximum number of characters in bash outputs before they are middle-truncated
`BASH_MAX_TIMEOUT_MS`	Maximum timeout the model can set for long-running bash commands
`CLAUDE_CODE_API_KEY_HELPER_TTL_MS`	Interval in milliseconds at which credentials should be refreshed (when using `apiKeyHelper`)
`CLAUDE_CODE_CLIENT_CERT`	Path to client certificate file for mTLS authentication
`CLAUDE_CODE_CLIENT_KEY_PASSPHRASE`	Passphrase for encrypted client certificate key (optional)
`CLAUDE_CODE_CLIENT_KEY`	Path to client private key file for mTLS authentication
`CLAUDE_CODE_DISABLE_NONESSENTIAL_TRAFFIC`	Equivalent of setting `DISABLE_AUTOUPDATER`, `DISABLE_BUG_COMMAND`, `DISABLE_ERROR_REPORTING`, and `DISABLE_TELEMETRY`
`CLAUDE_CODE_IDE_SKIP_AUTO_INSTALL`	Skip auto-installation of IDE extensions
`CLAUDE_CODE_MAX_OUTPUT_TOKENS`	Set the maximum number of output tokens for most requests
`CLAUDE_CODE_PROXY_RESOLVES_HOSTS`	Allow the proxy to perform DNS resolution (default: false)
`CLAUDE_CODE_SHELL_PREFIX`	Command prefix to wrap all bash commands (for logging or auditing)
`CLAUDE_CODE_SKIP_BEDROCK_AUTH`	Skip AWS authentication for Bedrock (e.g. when using an LLM gateway)
`CLAUDE_CODE_SKIP_VERTEX_AUTH`	Skip Google authentication for Vertex (e.g. when using an LLM gateway)
`CLAUDE_CODE_SUBAGENT_MODEL`	See [Model configuration](/en/docs/claude-code/bedrock-vertex-proxies#model-configuration)
`CLAUDE_CODE_USE_BEDROCK`	Use [Bedrock](/en/docs/claude-code/amazon-bedrock)
`CLAUDE_CODE_USE_VERTEX`	Use [Vertex](/en/docs/claude-code/google-vertex-ai)
`DISABLE_AUTOUPDATER`	Set to `1` to disable automatic updates. This takes precedence over the `autoUpdates` configuration setting.
`DISABLE_BUG_COMMAND`	Set to `1` to disable the `/bug` command
`DISABLE_COST_WARNINGS`	Set to `1` to disable cost warning messages
`DISABLE_ERROR_REPORTING`	Set to `1` to opt out of Sentry error reporting
`DISABLE_NON_ESSENTIAL_MODEL_CALLS`	Set to `1` to disable model calls for non-critical paths like flavor text
`DISABLE_TELEMETRY`	Set to `1` to opt out of Statsig telemetry (note that Statsig events do not include user data like code, file paths, or bash commands)
`HTTP_PROXY`	Specify HTTP proxy server for network connections
`HTTPS_PROXY`	Specify HTTPS proxy server for network connections
`MAX_MCP_OUTPUT_TOKENS`	Maximum number of tokens allowed in MCP tool responses. Claude Code will display a warning when output exceeds 10,000 tokens (default: 25000)
`MAX_THINKING_TOKENS`	Force a thinking for the model budget
`MCP_TIMEOUT`	Timeout in milliseconds for MCP server startup
`MCP_TOOL_TIMEOUT`	Timeout in milliseconds for MCP tool execution
`NO_PROXY`	List of domains and IPs to which requests will be directly issued, bypassing proxy
`VERTEX_REGION_CLAUDE_3_5_HAIKU`	Override region for Claude 3.5 Haiku when using Vertex AI
`VERTEX_REGION_CLAUDE_3_5_SONNET`	Override region for Claude 3.5 Sonnet when using Vertex AI
`VERTEX_REGION_CLAUDE_3_7_SONNET`	Override region for Claude 3.7 Sonnet when using Vertex AI
`VERTEX_REGION_CLAUDE_4_0_OPUS`	Override region for Claude 4.0 Opus when using Vertex AI
`VERTEX_REGION_CLAUDE_4_0_SONNET`	Override region for Claude 4.0 Sonnet when using Vertex AI
`VERTEX_REGION_CLAUDE_4_1_OPUS`	Override region for Claude 4.1 Opus when using Vertex AI

Tools available to Claude

Claude Code has access to a set of powerful tools that help it understand and modify your codebase:

Tool	Description	Permission Required
`Bash`	Executes shell commands in your environment	Yes
`Edit`	Makes targeted edits to specific files	Yes
`Glob`	Finds files based on pattern matching	No
`Grep`	Searches for patterns in file contents	No
`LS`	Lists files and directories	No
`MultiEdit`	Performs multiple edits on a single file atomically	Yes
`NotebookEdit`	Modifies Jupyter notebook cells	Yes
`NotebookRead`	Reads and displays Jupyter notebook contents	No
`Read`	Reads the contents of files	No
`Task`	Runs a sub-agent to handle complex, multi-step tasks	No
`TodoWrite`	Creates and manages structured task lists	No
`WebFetch`	Fetches content from a specified URL	Yes
`WebSearch`	Performs web searches with domain filtering	Yes
`Write`	Creates or overwrites files	Yes

Permission rules can be configured using `/allowed-tools` or in [permission settings](/en/docs/claude-code/settings#available-settings). Also see [Extended thinking](/en/docs/claude-code/common-workflows#extended-thinking-tips) for tips on activating Claude's reasoning.

See also

- [Identity and Access Management](/en/docs/claude-code/iam) - Learn about Claude Code's permission system
- [IAM and access control](/en/docs/claude-code/iam#enterprise-policy-controls-and-managed-settings) - Enterprise policy management
- [Troubleshooting](/en/docs/claude-code/troubleshooting) - Solutions for common configuration issues

Логирование

Елена Давидюкина

Содержание

Назад к содержанию

Лог-файлы
Лог-таблицы

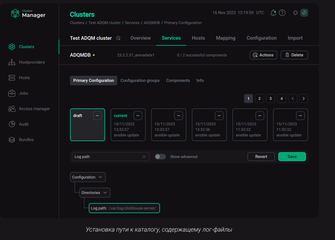
В процессе работы ADQM генерирует текстовые лог-файлы, которые могут быть полезны при анализе причин возникновения различных ошибок. Дополнительно можно включить ведение других специализированных логов (например, собирать информацию о выполнении запросов, зависимых представлениях, потоках, трассировках стека), которые будут сохраняться в системные таблицы ADQM.

Лог-файлы

По умолчанию ADQM записывает следующие логи в каталог */var/log/clickhouse-server*.

- *clickhouse-server.log* — основной лог сервера ADQM (уровень детализации записей настраивается специальным параметром — см. описание параметров логирования ниже);
- *clickhouse-server.err.log* — лог ошибок (содержит записи уровней `warning`, `error`, `critical` и `fatal`).

Изменить каталог хранения лог-файлов можно через параметр *Log path* в секции *Directories* на странице конфигурации сервиса ADQMDB интерфейса ADCM.



Установка пути к каталогу, содержащему лог-файлы

На этой же странице в секции ***Log settings*** (секция доступна при включенной опции ***Show advanced***) можно настроить параметры логирования:

- ***Logging level*** — уровень детализации сообщений, записываемых в лог-файл *clickhouse-server.log*. Возможные значения: `trace`, `debug`, `information`, `notice`, `warning`, `error`, `critical`, `fatal`, `none`.
  Уровень логирования для *clickhouse-server.err.log* отдельно не конфигурируется.
- ***Log file size, MB*** — размер лог-файла (в МБ). Как только файл достигает указанного размера, он архивируется и переименовывается, а на его месте создается новый лог-файл.
- ***Log files count*** — количество архивных лог-файлов, которые хранятся в ADQM.

ВАЖНО

После того, как необходимые параметры установлены, не забудьте нажать ***Save*** и выполнить действие ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить информацию об изменениях конфигурации.

Чтобы просмотреть содержимое лог-файла, можно использовать следующую команду:

```
$ sudo less /var/log/clickhouse-server/clickhouse-server.log
```

Пример вывода на экран:

```
2023.09.08 10:59:14.549245 [ 31027 ] {} <Information> Application: Will watch for the process with pid 31036
2023.09.08 10:59:14.549357 [ 31036 ] {} <Information> Application: Forked a child process to watch
2023.09.08 10:59:14.549768 [ 31036 ] {} <Information> SentryWriter: Sending crash reports is disabled
2023.09.08 10:59:14.549851 [ 31036 ] {} <Trace> Pipe: Pipe capacity is 1.00 MiB
2023.09.08 10:59:14.674600 [ 31036 ] {} <Information> : Starting ClickHouse 22.3.7.28 with revision 54460, build id: 6F5FF3E3554A9A525C0788AF4CE8E9C5EE7732F0, PID 31036
2023.09.08 10:59:14.674685 [ 31036 ] {} <Information> Application: starting up
2023.09.08 10:59:14.674703 [ 31036 ] {} <Information> Application: OS name: Linux, version: 3.10.0-1160.66.1.el7.x86_64, architecture: x86_64
2023.09.08 10:59:14.678336 [ 31036 ] {} <Trace> AsynchronousMetrics: Scanning /sys/class/thermal
2023.09.08 10:59:14.678369 [ 31036 ] {} <Trace> AsynchronousMetrics: Scanning /sys/block
2023.09.08 10:59:14.678516 [ 31036 ] {} <Trace> AsynchronousMetrics: Scanning /sys/devices/system/edac
2023.09.08 10:59:14.678536 [ 31036 ] {} <Trace> AsynchronousMetrics: Scanning /sys/class/hwmon
2023.09.08 10:59:14.981938 [ 31036 ] {} <Warning> Application: Calculated checksum of the binary: 1B43F4A8A9CB644447AE24ACBD9B3E86C. There is no information about the reference checksum.
2023.09.08 10:59:14.991365 [ 31036 ] {} <Debug> Application: rlimit on number of file descriptors is 500000
2023.09.08 10:59:14.991394 [ 31036 ] {} <Debug> Application: Initializing DateLUT.
2023.09.08 10:59:14.991397 [ 31036 ] {} <Trace> Application: Initialized DateLUT with time zone 'UTC'.
2023.09.08 10:59:14.991426 [ 31036 ] {} <Debug> Application: Setting up /var/lib/clickhouse/tmp/ to store temporary data in it
2023.09.08 10:59:14.993872 [ 31036 ] {} <Debug> Application: Initializing interserver credentials.
2023.09.08 10:59:14.994558 [ 31036 ] {} <Debug> ConfigReloader: Loading config '/etc/clickhouse-server/config.xml'
2023.09.08 10:59:14.995658 [ 31036 ] {} <Debug> ConfigReloader: Loaded config '/etc/clickhouse-server/config.xml', performing update on configuration
...
```

В случае успешного запуска сервера ADQM, лог содержит следующие строки:

- `<Information> Application: starting up` — сервер запускается.
- `<Information> Application: Ready for connections.` — сервер запущен и готов принимать соединения.

Если в конфигурации ошибка и сервер не запустился, в логе будет строка с маркером `<Error>` и описанием ошибки. Например:

```
...
2023.09.08 10:59:14.991426 [ 31036 ] {} <Error> Application: DB::Exception: A setting 'query_profiler_cpu_time_period_ns' appeared at top level in config /etc/clickhouse-server/config.xml. But it is user-level setting that should be located in users.xml inside <profiles> section for specific profile. You can add it to <profiles><default> if you want to change default value of this setting. You can also disable the check - specify <skip_check_for_incorrect_settings>1</skip_check_for_incorrect_settings> in the main configuration file.
...
```

Если сообщения об ошибке нет в конце файла, просмотрите весь файл начиная со строки `<Information> Application: starting up`.

Лог-таблицы

ADQM поддерживает несколько системных таблиц для хранения различных типов логов. Чтобы начать логирование, необходимо активировать соответствующий параметр в секции ***Log settings*** на странице конфигурации сервиса ADQMDB — после этого ADQM создаст системную таблицу с тем же именем, что и параметр, и начнет записывать в нее соответствующий системный лог. Параметры для включения поддерживаемых типов логирования перечислены в следующей таблице, которая также содержит описание данных, хранящихся в логах.

Типы логов в ADQM

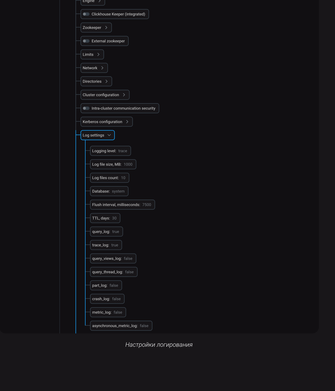
Параметр включения логирования	Лог-таблица	Описание данных лог-таблицы
query_log	query_log	Информация о выполняемых запросах (например, время начала выполнения запроса, длительность обработки, сообщения об ошибках)
trace_log	trace_log	Трассировки стека, собранные профилировщиком запросов (полезны для глубокого анализа производительности)
query_views_log	query_views_log	Информация о зависимых представлениях, выполняемых при обработке запросов, принятых с настройкой `log_query_views = 1` (например, тип представления, продолжительность выполнения представления)
query_thread_log	query_thread_log	Информация о потоках выполнения запросов, принятых с настройкой `log_query_threads = 1` (например, имя потока, время начала и завершения выполнения запроса потоком, продолжительность обработки запроса, объем прочитанных и записанных данных в байтах/строках)
part_log	part_log	Информация о событиях, связанных с данными таблиц семейства MergeTree (например, вставка/объединение/удаление кусков данных, загрузка данных с реплики, перемещение данных между дисками)
crash_log	crash_log	Информация о трассировках стека для фатальных ошибок
session_log	session_log	Информация обо всех успешных и неудачных событиях входа и выхода из системы
metric_log	metric_log	История значений метрик из таблиц `system.metrics` и `system.events`
asynchronous_metric_log	asynchronous_metric_log	История значений метрик из таблицы `system.asynchronous_metrics`
asynchronous_insert_log	asynchronous_insert_log	Информация об асинхронных вставках

ПРИМЕЧАНИЕ

Данные таблиц с системными логами хранятся в файловой системе и не удаляются автоматически. Если удалить таблицу из файловой системы, ADQM снова создаст пустую таблицу во время следующей записи данных в лог. Если схема системной таблицы изменилась при обновлении сервера ADQM, текущая таблица переименовывается и создается новая таблица.

В секции ***Log settings*** можно установить следующие настройки, общие для всех лог-таблиц:

- ***Database*** — база данных, в которой хранятся таблицы;
- ***Flush interval, milliseconds*** — интервал сброса данных из буфера памяти в таблицы (в миллисекундах);
- ***TTL, days*** — время жизни логов (в днях).



Настройки логирования

Базы данных

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Обзор

Создание базы данных

Особенности движка Atomic

- UUID таблиц
- RENAME TABLE
- EXCHANGE TABLES/DICTIONARIES
- DROP/DETACH TABLE

Обзор

Чтобы оптимизировать выполнение специализированных задач, ADQM поддерживает **движки баз данных** различного назначения:

- Atomic — основной движок баз данных ADQM, который используется по умолчанию (см. Особенности движка Atomic ниже);
- MySQL — движок для доступа к внешней базе данных MySQL;
- MaterializedMySQL — экспериментальный движок для репликации базы данных MySQL в ADQM;
- PostgreSQL — движок для доступа к внешней базе данных PostgreSQL;
- MaterializedPostgreSQL — экспериментальный движок для репликации базы данных PostgreSQL в ADQM;
- SQLite — движок для доступа к базе данных SQLite;
- Lazy — движок для работы с таблицами семейства Log, которые сохраняются только в оперативной памяти;
- Replicated — экспериментальная версия движка Atomic с поддержкой репликации полной базы данных.

Полную информацию по всем движкам баз данных можно получить в документации ClickHouse.

По умолчанию в ADQM есть следующие базы данных:

- `system` — база данных с системными таблицами, которые содержат информацию о состоянии сервера и его внутренних процессах, а также системные логи (таблицы `*_log`);
- `INFORMATION_SCHEMA` (`information_schema`) — системная база данных, содержащая представления, с помощью которых можно получить информацию о метаданных объектов базы данных;
- `default` — база данных Atomic, которая создается по умолчанию при установке ADQM (конфигурационный параметр `Default database` сервиса ADQMDB).

Посмотреть список всех баз данных на сервере ADQM можно с помощью запроса SHOW DATABASES:

```
SHOW DATABASES;
```

Пример результата выполнения команды:

```
--name----------
| INFORMATION_SCHEMA |
| default            |
| information_schema |
| system             |
| test_database      |
----------------------
```

Создание базы данных

Для создания базы данных используется запрос CREATE DATABASE:

```
CREATE DATABASE <database_name> [ENGINE = <engine_name>];
```

Если в запросе не указать параметр `ENGINE`, он создаст базу данных Atomic. Ниже перечислены основные особенности движка Atomic.

Особенности движка Atomic

UUID таблиц

У каждой таблицы в базе данных Atomic есть уникальный UUID. Формат UUID — `xxxyyyyy-yyyy-yyyy-yyyy-yyyyyyyyyyyy`.

Данные таблицы хранятся в папке */var/lib/clickhouse/store/xxx/xxxyyyyy-yyyy-yyyy-yyyy-yyyyyyyyyyyy*, на которую указывает ссылка */var/lib/clickhouse/data/<database_name>/<table_name>*, где `<database_name>` — имя базы данных, `<table_name>` — имя таблицы.

За счет того, что имя таблицы является ссылкой в файловой системе, операции `RENAME TABLE` и `DROP TABLE` выполняются быстро и не являются блокирующими. Также доступны атомарные операции `EXCHANGE TABLES` и `EXCHANGE DICTIONARIES`.

RENAME TABLE

Запрос на переименование таблицы RENAME TABLE выполняется без изменения UUID и перемещения табличных данных. Этот запрос не ожидает завершения использующих таблицу запросов и выполняется мгновенно — при задании нового имени таблицы сразу появляется новая ссылка на папку с данными таблицы, после чего старая ссылка удаляется.

EXCHANGE TABLES/DICTIONARIES

Запрос EXCHANGE атомарно обменивает имена между двумя таблицами или двумя словарями (словарь — это хранилище данных типа ключ/значение, которое полностью или частично хранится в оперативной памяти сервера ADQM и может быть использовано в качестве справочника для подстановки значений по ключам в итоговую выборку данных).

Например, вместо неатомарной операции:

```
RENAME TABLE new_table TO tmp, old_table TO new_table, tmp TO old_table;
```

можно использовать один атомарный запрос:

```
EXCHANGE TABLES new_table AND old_table;
```

DROP/DETACH TABLE

Таблицу можно удалить с помощью запроса DROP TABLE или отключить (сделать таблицу "невидимой" для сервера) с помощью запроса DETACH TABLE.

При выполнении запроса `DROP TABLE` данные не удаляются немедленно. Таблица помечается как удаленная (к ней не могут приходить новые запросы), метаданные перемещаются в папку */var/lib/clickhouse/metadata_dropped/*, а база данных уведомляет об этом фоновый поток. Настройка database_atomic_delay_before_drop_table_sec задает задержку перед окончательным удалением данных.

Можно активировать синхронный режим с помощью модификатора `SYNC`. При активации настройки database_atomic_wait_for_drop_and_detach_synchronously этот модификатор добавляется ко всем запросам `DROP` и `DETACH`. В этом случае таблица будет удалена сразу после завершения `SELECT`, `INSERT` и других запросов, которые ее используют.

Движки таблиц

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

- Семейства движков таблиц
- Семейство MergeTree
  - Особенности таблиц семейства MergeTree
  - Вставка и хранение данных
  - Специальные версии движка MergeTree
  - Движки реплицируемых таблиц

Движок таблицы в ADQM/ClickHouse — это тип таблицы, который определяет:

- место и способ хранения данных;
- поддерживаемые запросы;
- конкурентный доступ к данным;
- возможность использования индексов;
- возможность многопоточного выполнения запроса;
- параметры репликации данных.

Семейства движков таблиц

ADQM/ClickHouse поддерживает множество движков таблиц, которые оптимизированы для решения различных задач. Все движки разбиты на семейства (группы):

- **MergeTree** — наиболее универсальные и функциональные движки таблиц для хранения больших данных и высокопроизводительного поиска. Основное свойство этих движков — быстрая вставка данных с последующей фоновой обработкой. Подробнее в разделе Семейство MergeTree ниже.
- **Log** — простые движки для сценариев, когда необходимо быстро записывать и затем целиком читать множество небольших таблиц (до 1 миллиона строк).
- **Интеграционные** — семейство движков для доступа к внешним системам хранения данных (ODBC, JDBC, MySQL, MongoDB, HDFS, S3, Kafka, EmbeddedRocksDB, RabbitMQ, PostgreSQL). Подробную информацию об этих движках и примеры их использования можно получить в разделе Table Engines for Integrations документации ClickHouse.
- **Специальные** — семейство движков для специальных задач, например:
  - Distributed — движок для распределенной обработки запросов на нескольких серверах (подробнее о создании и использовании таблиц типа Distributed в статье Шардирование).
  - Dictionary — движок, который отображает данные словаря как таблицу.
  - Merge (не путать с движком MergeTree) — движок, который позволяет читать данные одновременно из произвольного количества других таблиц. Таблица Merge не хранит данные самостоятельно, и запись в такую таблицу не поддерживается.
  - Другие движки — подробнее в разделе Special Table Engines документации ClickHouse.

Получить информацию о функциональных возможностях движков таблиц можно с помощью системной таблицы system.table_engines, например:

```
SELECT * FROM system.table_engines WHERE name in ('MergeTree', 'TinyLog', 'MySQL');
```

Результат выполнения запроса:

```
--name-------supports_settings---supports_skipping_indices---supports_projections---supports_sort_order---supports_ttl---
supports_replication---supports_deduplication---supports_parallel_insert--
| MySQL     |                  1 |                          0 |                    0 |                    0 |           0 |
0 |                        0 |                          0 |
| MergeTree |                  1 |                          1 |                    1 |                    1 |           1 |
0 |                        0 |                          1 |
| TinyLog   |                  1 |                          0 |                    0 |                    0 |           0 |
0 |                        0 |                          0 |
-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------
-----------------------------------------------------------------------
```

Семейство MergeTree

Особенности таблиц семейства MergeTree

MergeTree — основной движок таблиц для работы с большими данными в ADQM. Этот движок, а также все его специальные версии, поддерживают:

- партиционирование, то есть объединение данных таблицы в **партиции** (наборы записей, которыми можно гибко оперировать — отсоединять/присоединять, переносить и т.д.) по какому-либо критерию (например, по месяцу/дню/типу события);
- репликацию данных;
- семплирование данных;
- оптимизированный поиск при помощи разреженного индекса по первичному ключу.

Вставка и хранение данных

Особенности хранения данных в таблицах семейства MergeTree:

- При вставке данные записываются не единым целым, а в виде отдельных частей — **кусков** (data parts). Затем куски поэтапно объединяются между собой в фоновом режиме.
- Данные в каждом куске отсортированы по первичному ключу.
- Данные, относящиеся к разным партициям, разбиваются на разные куски. Куски разных партиций не сливаются между собой.
- Процесс слияния данных управляется системой (система стремится к состоянию, когда каждая партиция содержит всего один отсортированный кусок данных), но его можно форсировать с помощью команды OPTIMIZE.
- Каждый кусок данных логически делится на гранулы. **Гранула** — это минимальный неделимый набор данных, который считывается при выборке данных. Размер гранул задается настройками движка `index_granularity` (максимальное количество строк данных в грануле) и `index_granularity_bytes` (максимальный размер гранулы в байтах).
- Каждый кусок хранится в отдельной директории внутри директории таблицы. Куски данных могут храниться как в колоночном формате (каждый столбец хранится в отдельном файле), так и в компактном (все столбцы хранятся в одном файле).
- В конкретный момент времени в таблице может храниться более одной копии данных — неслитые между собой куски и их объединенный вариант.
- Старые куски, данные которых были слиты в новый, постепенно удаляются. Время хранения неактивных кусков задает табличная настройка `old_parts_lifetime`.
- Кусками можно манипулировать как партициями (например, доступны операции перемещения, отсоединения и другие).

Специальные версии движка MergeTree

Семейство MergeTree включает также следующие движки таблиц, которые наследуют функциональность MergeTree, но имеют некоторые особенности:

- ReplacingMergeTree — удаляет дублирующиеся записи с одинаковым значением ключа сортировки. Подходит для фоновой чистки дублирующихся данных в целях экономии места, но не дает гарантии отсутствия дубликатов.
- SummingMergeTree — при слиянии кусков данных все строки с одинаковым ключом сортировки заменяются на одну, которая хранит суммы значений столбцов с числовым типом данных.
- AggregatingMergeTree — используется для создания материализованных представлений (materialized views).
- CollapsingMergeTree и VersionedCollapsingMergeTree — добавляют в алгоритм слияния кусков данных логику сворачивания (удаления) строк.
- GraphiteMergeTree — движок для прореживания и агрегирования/усреднения данных Graphite.

Движки реплицируемых таблиц

Для создания реплицируемых таблиц используются движки семейства MergeTree с префиксом `Replicated`:

- ReplicatedMergeTree
- ReplicatedReplacingMergeTree
- ReplicatedSummingMergeTree
- ReplicatedAggregatingMergeTree
- ReplicatedCollapsingMergeTree
- ReplicatedVersionedCollapsingMergeTree
- ReplicatedGraphiteMergeTree

Пример использования движка ReplicatedMergeTree для создания реплицируемых таблиц можно посмотреть в статье Типовой кластер.

Шпаргалка по MySQL

Учебник по MySQL

Содержание

- Создание таблиц MyISAM
- Типы столбцов
- Модификаторы столбцов
- Индексы
- Модификаторы индексов
- Создание таблиц InnoDB
- Внешние ключи
- Модификаторы внешних ключей
- Изменение таблиц
- Переименование таблиц
- Добавление, изменение и удаление столбцов
- Добавление и удаление индексов
- Изменение столбцов
- Удаление таблиц

Создание таблиц MyISAM

Общие сведения

Синтаксис команды `CREATE TABLE` для создания таблиц MyISAM:

```
CREATE TABLE имя_таблицы (
    имя_столбца1 тип_данных1 [модификаторы_столбца1],
    имя_столбца2 тип_данных2 [модификаторы_столбца2],
    имя_столбца3 тип_данных3 [модификаторы_столбца3],
    [индексы]
) ENGINE = MyISAM;
```

Имена таблиц и столбцов должны начинаться с буквы и могут содержать буквы, цифры и символ подчеркивания. Имена не должны превышать 64 символов.

Типы столбцов

Числовые типы

Тип	Описание
`TINYINT`	Целое число от -128 до 127 (или от 0 до 255 без знака)
`SMALLINT`	Целое число от -32768 до 32767 (или от 0 до 65535 без знака)
`MEDIUMINT`	Целое число от -8388608 до 8388607 (или от 0 до 16777215 без знака)
`INT`	Целое число от -2147483648 до 2147483647 (или от 0 до 4294967295 без знака)
`BIGINT`	Целое число от -9223372036854775808 до 9223372036854775807 (или от 0 до 18446744073709551615 без знака)
`FLOAT`	Число с плавающей точкой одинарной точности
`DOUBLE`	Число с плавающей точкой двойной точности
`DECIMAL`	Число с фиксированной точностью

Строковые типы

Тип	Описание
`CHAR`	Строка фиксированной длины (от 0 до 255 символов)
`VARCHAR`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`TINYTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 255 символов)
`TEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`MEDIUMTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 16777215 символов)
`LONGTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 4294967295 символов)
`BINARY`	Строка фиксированной длины (от 0 до 255 символов)
`VARBINARY`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`TINYBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 255 символов)
`BLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`MEDIUMBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 16777215 символов)
`LONGBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 4294967295 символов)

Типы даты и времени

Тип	Описание
`DATE`	Дата в формате 'ГГГГ-ММ-ДД'
`TIME`	Время в формате 'ЧЧ:ММ:СС'
`DATETIME`	Дата и время в формате 'ГГГГ-ММ-ДД ЧЧ:ММ:СС'
`TIMESTAMP`	Дата и время в формате 'ГГГГ-ММ-ДД ЧЧ:ММ:СС'
`YEAR`	Год в формате 'ГГГГ'

Другие типы

Тип	Описание
`ENUM`	Перечисление
`SET`	Множество

Модификаторы столбцов

Модификатор	Описание
`NOT NULL`	Столбец не может содержать значение NULL
`DEFAULT значение`	Значение по умолчанию
`AUTO_INCREMENT`	Автоматическое увеличение значения
`UNSIGNED`	Только положительные значения
`ZEROFILL`	Заполнение нулями

Индексы

Индекс	Описание
`PRIMARY KEY (столбец)`	Первичный ключ
`UNIQUE (столбец)`	Уникальный индекс
`INDEX (столбец)`	Обычный индекс
`FULLTEXT (столбец)`	Полнотекстовый индекс

Модификаторы индексов

Модификатор	Описание
`USING BTREE`	Использовать B-дерево
`USING HASH`	Использовать хеш

Создание таблиц InnoDB

Общие сведения

Синтаксис команды `CREATE TABLE` для создания таблиц InnoDB:

```
CREATE TABLE имя_таблицы (
    имя_столбца1 тип_данных1 [модификаторы_столбца1],
    имя_столбца2 тип_данных2 [модификаторы_столбца2],
    имя_столбца3 тип_данных3 [модификаторы_столбца3],
    [индексы],
    [внешние_ключи]
) ENGINE = InnoDB;
```

Типы столбцов

Числовые типы

Тип	Описание
`TINYINT`	Целое число от -128 до 127 (или от 0 до 255 без знака)
`SMALLINT`	Целое число от -32768 до 32767 (или от 0 до 65535 без знака)
`MEDIUMINT`	Целое число от -8388608 до 8388607 (или от 0 до 16777215 без знака)
`INT`	Целое число от -2147483648 до 2147483647 (или от 0 до 4294967295 без знака)
`BIGINT`	Целое число от -9223372036854775808 до 9223372036854775807 (или от 0 до 18446744073709551615 без знака)
`FLOAT`	Число с плавающей точкой одинарной точности
`DOUBLE`	Число с плавающей точкой двойной точности
`DECIMAL`	Число с фиксированной точностью

Строковые типы

Тип	Описание
`CHAR`	Строка фиксированной длины (от 0 до 255 символов)
`VARCHAR`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`TINYTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 255 символов)
`TEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`MEDIUMTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 16777215 символов)
`LONGTEXT`	Строка переменной длины (от 0 до 4294967295 символов)
`BINARY`	Строка фиксированной длины (от 0 до 255 символов)
`VARBINARY`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`TINYBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 255 символов)
`BLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 65535 символов)
`MEDIUMBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 16777215 символов)
`LONGBLOB`	Строка переменной длины (от 0 до 4294967295 символов)

Типы даты и времени

Тип	Описание
`DATE`	Дата в формате 'ГГГГ-ММ-ДД'
`TIME`	Время в формате 'ЧЧ:ММ:СС'
`DATETIME`	Дата и время в формате 'ГГГГ-ММ-ДД ЧЧ:ММ:СС'
`TIMESTAMP`	Дата и время в формате 'ГГГГ-ММ-ДД ЧЧ:ММ:СС'
`YEAR`	Год в формате 'ГГГГ'

Другие типы

Тип	Описание
`ENUM`	Перечисление
`SET`	Множество

Модификаторы столбцов

Модификатор	Описание
`NOT NULL`	Столбец не может содержать значение NULL
`DEFAULT значение`	Значение по умолчанию
`AUTO_INCREMENT`	Автоматическое увеличение значения
`UNSIGNED`	Только положительные значения
`ZEROFILL`	Заполнение нулями

Индексы

Индекс	Описание
`PRIMARY KEY (столбец)`	Первичный ключ
`UNIQUE (столбец)`	Уникальный индекс
`INDEX (столбец)`	Обычный индекс
`FULLTEXT (столбец)`	Полнотекстовый индекс

Внешние ключи

Внешний ключ	Описание
`FOREIGN KEY (столбец) REFERENCES таблица (столбец)`	Внешний ключ

Модификаторы внешних ключей

Модификатор	Описание
`ON DELETE CASCADE`	Каскадное удаление
`ON UPDATE CASCADE`	Каскадное обновление
`ON DELETE SET NULL`	Установка NULL при удалении
`ON UPDATE SET NULL`	Установка NULL при обновлении
`ON DELETE RESTRICT`	Запрет удаления
`ON UPDATE RESTRICT`	Запрет обновления

Изменение таблиц

Переименование таблиц

Синтаксис команды `RENAME TABLE` для переименования таблиц:

```
RENAME TABLE старое_имя_таблицы TO новое_имя_таблицы;
```

Добавление, изменение и удаление столбцов

Синтаксис команды `ALTER TABLE` для добавления, изменения и удаления столбцов:

```
ALTER TABLE имя_таблицы
    ADD имя_столбца тип_данных [модификаторы_столбца],
    MODIFY имя_столбца тип_данных [модификаторы_столбца],
    DROP имя_столбца;
```

Добавление и удаление индексов

Синтаксис команды `ALTER TABLE` для добавления и удаления индексов:

```
ALTER TABLE имя_таблицы
    ADD [индексы],
    DROP индекс;
```

Изменение столбцов

Синтаксис команды `ALTER TABLE` для изменения столбцов:

```
ALTER TABLE имя_таблицы
    MODIFY имя_столбца тип_данных [модификаторы_столбца];
```

Удаление таблиц

Синтаксис команды `DROP TABLE` для удаления таблиц:

```
DROP TABLE имя_таблицы;
```

Вставка данных

Вставка данных в таблицу

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
VALUES (значение1, значение2, значение3, ...);
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT`:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE`:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = значение1, столбец2 = значение2, ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES`:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием

Синтаксис команды `INSERT INTO` для вставки данных в таблицу с использованием `SELECT` и `ON DUPLICATE KEY UPDATE` с использованием `VALUES` и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием:

```
INSERT INTO имя_таблицы (столбец1, столбец2, столбец3, ...)
SELECT столбец1, столбец2, столбец3, ...
FROM имя_таблицы
WHERE условие
ON DUPLICATE KEY UPDATE столбец1 = VALUES(столбец1), столбец2 = VALUES(столбец2), ...;
```

Вставка данных в таблицу с использованием SELECT и ON DUPLICATE KEY UPDATE с использованием VALUES и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции с параметрами и условием и функции

Обновление и удаление строк

Елена Дворкина

Содержание

Назад к содержанию

- Обновление данных
- Удаление данных
  - ALTER TABLE...DELETE
  - DELETE FROM

Концептуально ADQM не предназначен для обновления и удаления данных, однако поддерживает возможность выполнения **мутаций** — операций изменения/удаления данных `ALTER TABLE … UPDATE/DELETE`. Область применения мутаций — изменения, затрагивающие большое количество строк в таблице. Эти операции являются тяжеловесными и не подходят для частого использования (но возможности их лучше избегать).

После того как запрос на изменение/удаление данных отправлен на выполнение, его нельзя откатить и выполнение мутации будет продолжаться даже после перезапуска сервера ClickHouse. Чтобы отслеживать процесс выполнения мутации, используйте системную таблицу system.mutations. Если по какой-либо причине мутация "зависла" или выполняется некорректно, ее можно прервать с помощью запроса KILL MUTATION (дальнейшая обработка будет остановлена, но все уже примененные к данным изменения останутся).

Обновление данных

Обновить данные в таблице можно с помощью запроса `ALTER TABLE…UPDATE`:

```
ALTER TABLE [<db_name>.]<table_name>
[ON CLUSTER <cluster_name>]
UPDATE <column_name> = <expression>[, ...]
[IN PARTITION <partition_expr>]
WHERE <filter_expression>;
```

В этом запросе:

- `[<db_name>.]<table_name>` — имя таблицы, в которой будут обновляться данные. Если имя базы данных не указано, таблица ищется в текущей базе данных.
- `[ON CLUSTER <cluster_name>]` — имя кластера, на всех серверах которого будет выполняться запрос. Если выражение `ON CLUSTER` не используется, запрос на обновление данных в таблице выполняется только на одном сервере.
- `<column_name> = <expression>` — команда обновления значений в столбце. Значения столбца `<column_name>` заменяются на вычисленное значение выражения `<expression>` в каждой строке, для которой выражение `<filter_expression>` возвращает ненулевое значение.

  Значение выражения `<expression>` должно быть того же типа данных, что и столбец `<column_name>`, или должно быть приведено к тому же типу с помощью оператора `CAST`.

  Один запрос может содержать несколько команд `<column_name> = <expression>` разделенных запятыми. Изменение значений нескольких столбцов одним запросом может быть более эффективным, чем выполнение нескольких запросов, каждый из которых обновляет один столбец.

  Изменение столбцов, которые используются при вычислении первичного ключа или ключа сортировки, не поддерживается.
- `[IN PARTITION <partition_expr>]` — партиция, в которой будут обновляться данные. Использование выражения `IN PARTITION` помогает ускорить выполнение операции `UPDATE`, когда нужно точечно обновить данные в таблице, которая разбита на множество партиций.
- `<filter_expression>` — выражение, возвращающее значение типа UInt8 для каждой строки таблицы, по которому будет определяться, в каких строках нужно обновить данные.

Пример

Исходная таблица:

```
--a---b----c---------date--
| 1 | a | 10 | 2022-12-10 |
| 2 | b | 20 | 2022-12-11 |
| 3 | c | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | e | 50 | 2022-12-14 |
| 6 | f | 60 | 2022-12-15 |
--------------------------
```

Следующий запрос заменяет значения столбцов `b` и `c` в строках, в которых значение столбца `date` отвечает заданному условию:

```
ALTER TABLE test_table UPDATE b = repeat(b, 3), c = c/10 WHERE date > '2022-12-13';
```

Результат выполнения запроса обновления данных:

```
--a---b------c---------date--
| 1 | a   | 10 | 2022-12-10 |
| 2 | b   | 20 | 2022-12-11 |
| 3 | c   | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d   | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | eee |  5 | 2022-12-14 |
| 6 | fff |  6 | 2022-12-15 |
----------------------------
```

Для реплицируемых таблиц запросы `ALTER TABLE…UPDATE` выполняются асинхронно. При необходимости синхронизировать обновление данных на репликах можно с помощью настройки mutations_sync.

Удаление данных

Для удаления строк данных из таблицы по заданному условию могут использоваться следующие запросы:

- `ALTER TABLE…DELETE` — поддерживается всеми движками таблиц.
- `DELETE FROM` — поддерживается только движками таблиц семейства MergeTree (начиная с версии ADQM 22.8).

В большинстве случаев запросы `DELETE FROM` выполняются значительно быстрее, чем `ALTER TABLE…DELETE` (эта операция требует слияния данных перед их удалением). `DELETE FROM` считается легковесной операцией, которая эффективна для удаления небольшого количества строк. Для некоторых сценариев (например, для нечастого выполнения массового удаления данных) лучше подходит `ALTER TABLE…DELETE`.

ALTER TABLE...DELETE

Синтаксис запроса:

```
ALTER TABLE [<db_name>.]<table_name>
[ON CLUSTER <cluster_name>]
DELETE [IN PARTITION <partition_expr>]
WHERE <filter_expression>;
```

Запрос удаляет из таблицы `<table_name>` строки, для которых выражение `<filter_expression>` возвращает ненулевое значение (типа UInt8). Чтобы удалить строки только из определенной партиции, необходимо указать нужную партицию с помощью выражения `IN PARTITION`.

Пример

Исходная таблица:

```
--a---b------c---------date--
| 1 | a   | 10 | 2022-12-10 |
| 2 | b   | 20 | 2022-12-11 |
| 3 | c   | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d   | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | eee |  5 | 2022-12-14 |
| 6 | fff |  6 | 2022-12-15 |
----------------------------
```

Следующий запрос удаляет из таблицы `test_table` строки, в которых значения столбцов `date` и `a` удовлетворяют заданным условиям:

```
ALTER TABLE test_table DELETE WHERE date < '2022-12-13' AND a = 2;
```

Результат выполнения запроса:

```
--a---b------c---------date--
| 1 | a   | 10 | 2022-12-10 |
| 3 | c   | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d   | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | eee |  5 | 2022-12-14 |
| 6 | fff |  6 | 2022-12-15 |
----------------------------
```

Для реплицируемых таблиц запросы `ALTER TABLE…DELETE` выполняются асинхронно. Если необходимо синхронизировать операцию удаления на репликах, измените значение настройки mutations_sync.

DELETE FROM

Синтаксис запроса:

```
DELETE FROM [<db_name>.]<table_name> WHERE <filter_expression>;
```

Запрос удаляет из таблицы `<table_name>` строки, для которых выражение `<filter_expression>` возвращает ненулевое значение (типа UInt8). Удаляемые строки сразу помечаются как удаленные и автоматически исключаются из всех последующих запросов. Удаление данных происходит асинхронно в фоновом режиме (синхронность выполнения запросов определяется параметром mutations_sync).

Пример

Исходная таблица:

```
--a---b-------c---------date--
| 1 | a     | 10 | 2022-12-10 |
| 3 | c     | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d     | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | eee   |  5 | 2022-12-14 |
| 6 | fff   |  6 | 2022-12-15 |
| 7 | aabb  | 10 | 2022-12-16 |
| 8 | bbaa  | 20 | 2022-12-17 |
-----------------------------
```

Следующий запрос удаляет из таблицы `test_table` строки, в которых значения в столбце `b` содержат текст `aa`:

```
DELETE FROM test_table WHERE b LIKE '%aa%';
```

Результат выполнения запроса:

```
--a---b------c---------date--
| 1 | a   | 10 | 2022-12-10 |
| 3 | c   | 30 | 2022-12-12 |
| 4 | d   | 40 | 2022-12-13 |
| 5 | eee |  5 | 2022-12-14 |
| 6 | fff |  6 | 2022-12-15 |
----------------------------
```

Сжатие данных

Время чтения: 7 минут

Содержание

- Кодеки сжатия данных
  - Кодеки общего назначения
  - Специализированные кодеки
- Применение кодеков сжатия
  - На уровне сервера
  - На уровне столбцов
- Общие рекомендации
- Пример

Выход к содержанию

Важным для и обеспечения высокой производительности ADQM играет сжатие — или компрессия — данных (data compression). Например, с помощью сжатия можно уменьшить объем данных, отправляемых по сети или записываемых на диск. Это также уменьшает нагрузку на и, а значит, повышает производительность запросов.

ADQM поддерживает сжатие для следующих табличных движков:

- MergeTree — независимо от выбора алгоритма сжатия по умолчанию для таблиц, а также указать свой метод сжатия (или их комбинацию), для каждого отдельного столбца при создании/изменении таблицы (см. раздел Применение кодеков сжатия ниже).
- Log — метод сжатия LZ4 используется по умолчанию для всех столбцов, указать свой метод сжатия нельзя.
- Set, Join — поддерживается только сжатие по умолчанию.

Кодеки сжатия данных

Алгоритм сжатия, применяемый к данным, определяется **кодеком**. В ADQM доступны следующие кодеки сжатия данных:

- Кодеки общего назначения, позволяющие эффективно сжимать почти любые данные благодаря широкому распространению и разнородности ОПО.
- Специализированные кодеки, работающие только с определенными типами данных, что позволяет им превзойти универсальные кодеки. Специализированные кодеки обычно обрабатывают основанные на свойствах данных преобразования, которые подготавливают данные для последующего сжатия универсальным кодеком, что значительно повышает эффективность сжатия.

Кодеки общего назначения

Кодек	Алгоритм сжатия	Уровень сжатия (level)
NONE	Сжатие данных не применяется.	–
LZ4	Алгоритм сжатия без потерь LZ4. Обеспечивает высокую скорость и хорошую степень сжатия. Используется по умолчанию.	–
LZ4HC([level])	Алгоритм LZ4 HC (high compression) с настраиваемым уровнем сжатия. По сравнению с LZ4 сжимает данные с более высокой степенью сжатия, но работает медленнее и быстрее декомпрессирует.	Возможные уровни сжатия: `1`...`12`; рекомендованный диапазон: `[4, 9]`. Уровень сжатия по умолчанию: `9`. Значение по умолчанию равнозначно уровню `9`.
ZSTD([level])	Алгоритм сжатия ZSTD. Обеспечивает как скорость, так и высокую степень сжатия, которую можно настроить. Поддерживает только `UInt8`. Если тип данных не `UInt8`, то перед сжатием данные будут автоматически приведены к этому типу (как если бы перед кодеком использовалось кодирование Tiny64).	Возможные уровни сжатия: `1`...`22`. Уровень сжатия по умолчанию: `1`.
ZSTD_QAT([level])	Алгоритм сжатия ZSTD с настраиваемым уровнем сжатия, который реализован с помощью Intel® QAT ZSTD Plugin. Особенности использования: • Кодек ZSTD_QAT отключен по умолчанию и может использоваться только после включения настройки `SET enable_zstd_qat_codec = 1;`. • Для сжатия ZSTD_QAT пытается использовать аппаратный ускоритель Intel QuickAssist Technology. В случае, если аппаратный ускоритель не доступен, сжатие выполняется программно. • Декомпрессия всегда выполняется программно.	Возможные уровни сжатия: `1`...`12`. Уровень сжатия по умолчанию: `1`.
DEFLATE_QPL	Алгоритм сжатия Deflate, реализованный Intel Query Processing Library (Intel QPL). Особенности использования: • Кодек DEFLATE_QPL отключен по умолчанию и может использоваться только после включения настройки `SET enable_deflate_qpl_codec = 1;`. • DEFLATE_QPL работает лучше всего, если в системе есть аппаратный ускоритель Intel In-Memory Analytics Accelerator (IAA) — см. Accelerator Configuration and Workload with IAA и QPL_IAA.	–

Технические подробности по этим кодекам можно найти в статье Реализация и оптимизация кодеков DEFLATE для ClickHouse.

Специализированные кодеки

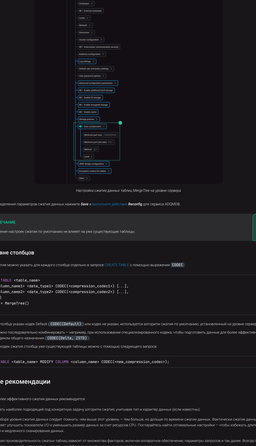
Кодек	Описание	Параметры
Delta(delta_bytes)	Хранение исходных значений (данный тип) дельт между соседними значениями. Для вычисления дельты используется неявный, первый элемент равен `0`. Может работает с многими вспомогательными алгоритмами.	`delta_bytes` – ограничение (в байтах) для хранения дельт. Допустимые значения: `1`, `2`, `4`, `8`. Значение по умолчанию: `sizeof(type)`, если результат `1`, `2` или `4`, в остальных случаях – `8`.
DoubleDelta(bytes_size)	Вычисляет разницу между соседними дельтами и сохраняет их в компактном бинарном виде. Оптимальная степень сжатия достигнута для монотонных последовательностей с постоянным шагом (например, временных рядов). Может использоваться с любым числовым типом данных, но наиболее эффективно будет использован с `Int`/`UInt` размером 64 бит. Использует 1 дополнительный бит для дельты размером 32 бит. Сложные алгоритмы сжатия, которые используются в [Gorilla TSDB](), адаптированы для работы с 64 битными типами данных. Однако, для худших случаев потребуется 1 дополнительный бит для дельты размером 64 бит (переполнение). Дополнительные сведения см. в разделе Compressing Time-Series values статьи [Gorilla: A Fast, Scalable, In-Memory Time Series Database].	Возможные значения: `bytes_size` – `1`, `2`, `4`, `8`. Значение по умолчанию: `sizeof(type)`, если равно `1`, `2` или `4`, в остальных случаях – `8`.
Gorilla(bytes_size)	Вычисляет XOR между текущими и предыдущими значениями и записывает результат в компактной форме. Чем меньше разница между последовательными значениями, тем лучше степень сжатия. Для получения большей степени сжатия, эффективно использует биты, сохраняя только значимую часть различий. Реализует алгоритм, используемый в Facebook в движке [Gorilla TSDB], который описан в публикации Дополнительные сведения см. в разделе Compressing Time-Series values статьи [Gorilla: A Fast, Scalable, In-Memory Time Series Database].	Возможные значения: `bytes_size` – `1`, `2`, `4`, `8`. Значение по умолчанию: `sizeof(type)`, если равно `1`, `2` или `4`, в остальных случаях – `8`.
FPC([level, float_size])	Повторно предсказывает следующие значения с использованием одного из двух предикторов, сравнивая полученный результат с фактическим значением. Если фактического значения с предсказанным значением и меньше результат с хорошим предиктором. Подробности см. в разделе Compressing Time-Series values статьи [Gorilla: A Fast, Scalable, In-Memory Time Series Database]. Для получения дополнительных сведений см. в разделе [High Throughput Compression of Double-Precision Floating-Point Data].	Возможные значения параметра `level`: `[1; 28]`. Значение по умолчанию: `12`. Возможные значения `float_size`: `4`, `8`. Значение по умолчанию: `sizeof(type)`, если равно `4` или `8`. В иных случаях – `4`.
T64	Обрезает неиспользуемые старшие биты значений. Алгоритм аналогичен Bit-packing, но использует биты более предсказуемым образом. Гарантирует, что для 64 битных значений (double) сжатие будет лучше, чем для 32 битных значений – оценка может измениться при изменении реализации алгоритма в будущем.	–
T64	Обрезает неиспользуемые старшие биты значений. Алгоритм аналогичен Bit-packing, но использует биты более предсказуемым образом. Гарантирует, что для 64 битных значений (double) сжатие будет лучше, чем для 32 битных значений – оценка может измениться при изменении реализации алгоритма в будущем.	–

Кодеки DoubleDelta и Gorilla используются в Gorilla TSDB в качестве компонентов алгоритма сжатия. Подход Gorilla эффективен в сценариях, когда данные представляют собой последовательность медленно изменяющихся с их временными метками. Временные метки эффективно сжимаются кодеком DoubleDelta, а значения — кодеком Gorilla.

Применение кодеков сжатия

На уровне сервера

При указании кодеков сжатия в файле конфигурации MergeTree ADQM применяет метод сжатия, определенный в конфигурации сервера. Изменить настройки сжатия на уровне сервера можно через **Data compression** на странице конфигурации сервера в ADQM. Это откроет отдельную вкладку для включенной опции **Show advanced**. Для доступа к параметрам конфигурации на уровне сервера используется **Data compression**.



Настройка сжатия данных таблиц MergeTree на уровне сервера

После определения параметров сжатия данных нажмите Save и дополнительно рестартуйте для сервера ADQM/B.

ПРИМЕЧАНИЕ

Изменение настроек сжатия по умолчанию не влияет на уже существующие таблицы.

На уровне столбцов

Метод сжатия можно указать для каждого столбца отдельно в разделе `CREATE TABLE` с помощью выражения `CODEC`:

```
CREATE TABLE <table_name>
(
  <column_name> <data_type> CODEC(<compression_codec>) [, ...],
  <column_name> <data_type> CODEC(<compression_codec>) [, ...],
  ...
)
ENGINE = MergeTree()
```

Если для столбца указан кодек `CODEC(UncompressedCH)` или кодек не указан, используется алгоритм сжатия по умолчанию, установленный на уровне сервера.

Кодеки можно последовательно комбинировать — метод сжатия определяется спецификацией нескольких кодеков. Чтобы протестировать данные для более эффективного сжатия можно использовать кодек `CODEC(Delta, ZSTD)`.

Изменить кодек сжатия столбца уже существующей таблицы можно с помощью следующего запроса:

```
ALTER TABLE <table_name> MODIFY COLUMN <column_name> CODEC(<new_compression_codec>);
```

Общие рекомендации

Для наиболее эффективного сжатия данных рекомендуется:

- Выбирать кодеком по умолчанию под конкретную задачу сжатия учитывая тип и характер данных (если известно).
- При выборе кодеков сжатия данных учитывать, что каждый этот кодек — это больше, чем алгоритм сжатия сам по себе. Кратковременное сжатие данных позволит улучшить пропускную СП и уменьшить размер данных (и сэкономить на дисках). Поэкспериментируйте с альтернативными настройками — чтобы избежать дополнительного расхода ресурсов, не стоит использовать слишком высокие уровни сжатия.
- Конечную производительность сжатия также влияют и свойства данных, включая исходное упорядочение, параметры запросов и не только. Всегда проводите тестирование — чтобы определить наиболее эффективное сжатие данных в конкретном окружении.

РЕКОМЕНДАЦИЯ

Необходимо всегда проводить баланс между алгоритмом сжатия (вторичным CPU) и требуемой скоростью сжатия.

Пример

Создайте таблицу MergeTree со следующими (не тривиальными) кодеками сжатия данных: LZ4 с ZSTD и комбинацию с различными спецификациями кодеков подготовки данных:

```
CREATE TABLE compression_test (
    i UInt32,
    fl Float32 DEFAULT 0 CODEC(ZSTD),
    s64_lz4 Int64 DEFAULT 0 CODEC(LZ4),
    s64_delta_lz4 Int64 DEFAULT 0 CODEC(Delta, LZ4),
    s64_doubledelta_lz4 Int64 DEFAULT 0 CODEC(DoubleDelta, LZ4),
    s64_lz4_lzw Int64 DEFAULT 0 CODEC(LZ4, LZW),
    s64_zstd Int64 DEFAULT 0 CODEC(ZSTD),
    s64_delta_zstd Int64 DEFAULT 0 CODEC(Delta, ZSTD),
    s64_doubledelta_zstd Int64 DEFAULT 0 CODEC(DoubleDelta, ZSTD),
    s64_lzw_zstd Int64 DEFAULT 0 CODEC(LZW, ZSTD),
    fm1 Float64 DEFAULT 0 CODEC(ZSTD),
    fm1_lz4 Float64 DEFAULT 0 CODEC(LZ4),
    fm1_gorilla_lz4 Float64 DEFAULT 0 CODEC(Gorilla, LZ4),
    fm1_gorilla_zstd Float64 DEFAULT 0 CODEC(Gorilla, ZSTD),
    fm1_fpc_lz4 Float64 DEFAULT 0 CODEC(FPC, LZ4),
    fm1_gorilla_zstd Float64 DEFAULT 0 CODEC(ZSTD),
    fm1_fpc_zstd Float64 DEFAULT 0 CODEC(FPC, ZSTD),
    fm1_gorilla_lz4 Float64 DEFAULT 0 CODEC(Gorilla, LZ4),
    fm1_gorilla_zstd Float64 DEFAULT 0 CODEC(Gorilla, ZSTD),
    fm1_fpc_lz4 Float64 DEFAULT 0 CODEC(FPC, LZ4),
    fm1_fpc_zstd Float64 DEFAULT 0 CODEC(FPC, ZSTD)
)
ENGINE = MergeTree()
ORDER BY tuple();
```

Сгенерируйте тестовые данные для таблицы (1 миллион строк) так, чтобы использовались различные типы данных и кодеки сжатия:

```
INSERT INTO compression_test (i) SELECT number+1000*rand()%100 FROM numbers(1000000);
```

Используйте системную таблицу system.columns, чтобы посмотреть размер данных в сжатом и несжатом виде для каждого столбца и кодека сжатия столбца:

```
SELECT
    name,
    type,
    formatReadableSize(data_uncompressed_bytes) AS uncompressed,
    formatReadableSize(data_compressed_bytes) AS compressed,
    round(data_uncompressed_bytes / data_compressed_bytes, 2) AS ratio,
    compression_codec codec
FROM system.columns
WHERE table = 'compression_test_zstd' AND name != 'i';
```

```
┌─name──────────┬─type────┬─uncompressed─┬─compressed─┬─ratio─┬─codec──────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┐
│ fl            │ Float32 │ 7.63 MiB     │ 1.04 MiB   │  7.33 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ s64_lz4       │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 4.76 MiB   │   1.6 │ CODEC(LZ4)                                                                                                     │
│ s64_delta_lz4 │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.41 MiB   │  5.41 │ CODEC(Delta(8), LZ4)                                                                                           │
│ s64_doubledelta_lz4 │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.33 MiB   │  5.73 │ CODEC(DoubleDelta(8), LZ4)                                                                                     │
│ s64_lz4_lzw   │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.03 MiB   │  7.41 │ CODEC(LZ4, LZW(9, 0, 0))                                                                                       │
│ s64_zstd      │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.04 MiB   │  7.33 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ s64_delta_zstd │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.34 MiB   │  5.68 │ CODEC(Delta(8), ZSTD(1))                                                                                       │
│ s64_doubledelta_zstd │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.31 MiB   │  5.83 │ CODEC(DoubleDelta(8), ZSTD(1))                                                                                 │
│ s64_lzw_zstd  │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.42 MiB   │  5.36 │ CODEC(LZW, ZSTD(1))                                                                                            │
│ fm1           │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 1.04 MiB   │  7.33 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ fm1_lz4       │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 1.04 MiB   │  7.33 │ CODEC(LZ4)                                                                                                     │
│ fm1_gorilla_lz4 │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.96 MiB   │  2.58 │ CODEC(Gorilla(8), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_gorilla_zstd │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.87 MiB   │  2.66 │ CODEC(Gorilla(8), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_fpc_lz4   │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.44 MiB   │  3.12 │ CODEC(FPC(28, 4), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_fpc_zstd  │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.35 MiB   │  3.24 │ CODEC(FPC(28, 4), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_gorilla_lz4 │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 1.69 MiB   │  4.52 │ CODEC(Gorilla(4), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_gorilla_zstd │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 1.61 MiB   │  4.74 │ CODEC(Gorilla(4), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_fpc_lz4   │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.32 MiB   │  3.29 │ CODEC(FPC(28, 4), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_fpc_zstd  │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 2.23 MiB   │  3.42 │ CODEC(FPC(28, 4), ZSTD(1))                                                                                     │
└───────────────┴─────────┴──────────────┴────────────┴───────┴────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┘
```

Как видно, например, на случайных данных для кодека ZSTD наиболее эффективно сжатие для типа данных Float64.

Тот же результат можно получить, если использовать кодек DoubleDelta для типа данных Int64 — так как DoubleDelta эффективно использует, если характер данных известен:

```
CREATE TABLE compression_test_zstd AS compression_test;

INSERT INTO compression_test_zstd (i) SELECT rand(1)%100000 FROM numbers(1000000);

SELECT
    name,
    type,
    formatReadableSize(data_uncompressed_bytes) AS uncompressed,
    formatReadableSize(data_compressed_bytes) AS compressed,
    round(data_uncompressed_bytes / data_compressed_bytes, 2) AS ratio,
    compression_codec codec
FROM system.columns
WHERE table = 'compression_test_zstd' AND name != 'i';
```

```
┌─name──────────┬─type────┬─uncompressed─┬─compressed─┬─ratio─┬─codec──────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┐
│ i             │ Int32   │ 7.63 MiB     │ 1.12 MiB   │  6.81 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ s64_lz4       │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 4.48 MiB   │  1.71 │ CODEC(LZ4)                                                                                                     │
│ s64_delta_lz4 │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.41 MiB   │  5.41 │ CODEC(Delta(8), LZ4)                                                                                           │
│ s64_doubledelta_lz4 │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 4.41 MiB   │  1.73 │ CODEC(DoubleDelta(8), LZ4)                                                                                     │
│ s64_lz4_lzw   │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 1.03 MiB   │  7.41 │ CODEC(LZ4, LZW(9, 0, 0))                                                                                       │
│ s64_zstd      │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 3.62 MiB   │  2.11 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ s64_delta_zstd │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 3.62 MiB   │  2.11 │ CODEC(Delta(8), ZSTD(1))                                                                                       │
│ s64_doubledelta_zstd │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 3.84 MiB   │  1.99 │ CODEC(DoubleDelta(8), ZSTD(1))                                                                                 │
│ s64_lzw_zstd  │ Int64   │ 7.63 MiB     │ 2.39 MiB   │  3.19 │ CODEC(LZW, ZSTD(1))                                                                                            │
│ fm            │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 1.04 MiB   │     7 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ fm1_lz4       │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 4.47 MiB   │  1.71 │ CODEC(LZ4)                                                                                                     │
│ fm1_gorilla_lz4 │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 4.47 MiB   │  1.71 │ CODEC(Gorilla(8), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_doubledelta_lz4 │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 4.47 MiB   │  1.71 │ CODEC(DoubleDelta(8), LZ4)                                                                                     │
│ fm1_gorilla_zstd │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 3.12 MiB   │  2.44 │ CODEC(Gorilla(8), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_fpc_lz4   │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 5.91 MiB   │  1.29 │ CODEC(FPC(28, 4), LZ4)                                                                                         │
│ fm1_zstd      │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 3.34 MiB   │  2.28 │ CODEC(ZSTD(1))                                                                                                 │
│ fm1_fpc_zstd  │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 3.25 MiB   │  2.35 │ CODEC(FPC(28, 4), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_doubledelta_zstd │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 4.47 MiB   │  1.71 │ CODEC(DoubleDelta(8), ZSTD(1))                                                                                 │
│ fm1_gorilla_zstd │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 3.85 MiB   │  1.98 │ CODEC(Gorilla(8), ZSTD(1))                                                                                     │
│ fm1_fpc_zstd  │ Float64 │ 7.63 MiB     │ 4.24 MiB   │  1.8  │ CODEC(FPC(28, 4), ZSTD(1))                                                                                     │
└───────────────┴─────────┴──────────────┴────────────┴───────┴────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┘
```

Использование TTL для управления данными

Оглавление

- Обзор
- TTL таблицы
  - Создание таблицы с TTL
  - Изменение TTL
  - Удаление TTL
  - Примеры TTL
- TTL столбцов
  - Установить TTL для столбцов
  - Изменение TTL
  - Примеры
- TTL партиций
  - Создание таблицы с TTL
  - Изменение TTL
  - Примеры
- Когда срабатывает событие TTL
- Как отключить TTL для конкретных данных
- Как удалить данные без TTL

Перед чтением

Обзор

TTL (Time To Live) — механизм автоматического удаления устаревших данных. Позволяет задать правило, по которому ClickHouse будет удалять строки или столбцы по истечении заданного времени.

- Можно задать TTL для всей таблицы, для отдельных столбцов или партиций.
- Удаление происходит асинхронно, при слиянии частей данных (merge).
- Для принудительного запуска удаления используется команда `OPTIMIZE ... FINAL`.
- TTL можно изменять и удалять с помощью `ALTER TABLE`.

Когда срабатывает событие TTL

- Во время слияния кусков данных (merge).
- Во время принудительного слияния (`OPTIMIZE ... FINAL`).
- Если включено `merge_with_ttl_timeout`, то ClickHouse будет выполнять слияния с TTL не чаще, чем указано в этой настройке (в секундах).

Как отключить TTL для конкретных данных

- Можно временно отключить TTL, установив `materialize_ttl_after_modify = 0`.
- Или удалить TTL из таблицы командой `ALTER TABLE ... REMOVE TTL`.

Как удалить данные без TTL

- Использовать `DELETE FROM ... WHERE ...` — это создаст мутацию, которая удалит данные.
- Или использовать `ALTER TABLE ... DROP PARTITION ...` для удаления целых партиций.

TTL таблицы

Создание таблицы с TTL

Синтаксис `TTL` для таблицы задаётся в конце `CREATE TABLE` и может использовать столбцы `DateTime` или `Date`. Можно задать несколько правил с разными действиями (`DELETE`, `TO DISK`, `TO VOLUME`, `GROUP BY`).

```
CREATE TABLE table_name
(
    event_time DateTime,
    value String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY event_time
TTL event_time + INTERVAL 1 DAY;
```

- `event_time + INTERVAL 1 DAY` — строки будут удалены через 1 день после значения в `event_time`.
- `DELETE` — действие по умолчанию, можно не указывать.

Изменение TTL

```
ALTER TABLE table_name MODIFY TTL event_time + INTERVAL 2 DAY;
```

Удаление TTL

```
ALTER TABLE table_name REMOVE TTL;
```

Примеры TTL

Удаление строк через 1 месяц:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 MONTH;
```

Перемещение старых данных на диск `cold`:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 WEEK TO DISK 'cold';
```

Агрегация старых данных:

```
CREATE TABLE stats
(
    ts DateTime,
    user_id UInt32,
    clicks UInt32
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY (user_id, ts)
TTL ts + INTERVAL 1 DAY GROUP BY user_id SET clicks = sum(clicks);
```

Несколько правил:

```
CREATE TABLE mixed
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 DAY TO DISK 'cold',
    ts + INTERVAL 1 MONTH DELETE;
```

TTL столбцов

Установить TTL для столбцов

Синтаксис `TTL` для столбца задаётся в конце `CREATE TABLE` и может использовать столбцы `DateTime` или `Date`. Можно задать несколько правил с разными действиями (`DELETE`, `TO DISK`, `TO VOLUME`, `GROUP BY`).

```
CREATE TABLE table_name
(
    event_time DateTime,
    value String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY event_time
TTL event_time + INTERVAL 1 DAY;
```

- `event_time + INTERVAL 1 DAY` — строки будут удалены через 1 день после значения в `event_time`.
- `DELETE` — действие по умолчанию, можно не указывать.

Изменение TTL

```
ALTER TABLE table_name MODIFY TTL event_time + INTERVAL 2 DAY;
```

Удаление TTL

```
ALTER TABLE table_name REMOVE TTL;
```

Примеры TTL

Удаление строк через 1 месяц:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 MONTH;
```

Перемещение старых данных на диск `cold`:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 WEEK TO DISK 'cold';
```

Агрегация старых данных:

```
CREATE TABLE stats
(
    ts DateTime,
    user_id UInt32,
    clicks UInt32
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY (user_id, ts)
TTL ts + INTERVAL 1 DAY GROUP BY user_id SET clicks = sum(clicks);
```

Несколько правил:

```
CREATE TABLE mixed
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 DAY TO DISK 'cold',
    ts + INTERVAL 1 MONTH DELETE;
```

TTL партиций

Создание таблицы с TTL

Синтаксис `TTL` для партиций задаётся в конце `CREATE TABLE` и может использовать столбцы `DateTime` или `Date`. Можно задать несколько правил с разными действиями (`DELETE`, `TO DISK`, `TO VOLUME`, `GROUP BY`).

```
CREATE TABLE table_name
(
    event_time DateTime,
    value String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY event_time
TTL event_time + INTERVAL 1 DAY;
```

- `event_time + INTERVAL 1 DAY` — строки будут удалены через 1 день после значения в `event_time`.
- `DELETE` — действие по умолчанию, можно не указывать.

Изменение TTL

```
ALTER TABLE table_name MODIFY TTL event_time + INTERVAL 2 DAY;
```

Удаление TTL

```
ALTER TABLE table_name REMOVE TTL;
```

Примеры TTL

Удаление строк через 1 месяц:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 MONTH;
```

Перемещение старых данных на диск `cold`:

```
CREATE TABLE logs
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 WEEK TO DISK 'cold';
```

Агрегация старых данных:

```
CREATE TABLE stats
(
    ts DateTime,
    user_id UInt32,
    clicks UInt32
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY (user_id, ts)
TTL ts + INTERVAL 1 DAY GROUP BY user_id SET clicks = sum(clicks);
```

Несколько правил:

```
CREATE TABLE mixed
(
    ts DateTime,
    msg String
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY ts
TTL ts + INTERVAL 1 DAY TO DISK 'cold',
    ts + INTERVAL 1 MONTH DELETE;
```

Когда срабатывает событие TTL

- Во время слияния кусков данных (merge).
- Во время принудительного слияния (`OPTIMIZE ... FINAL`).
- Если включено `merge_with_ttl_timeout`, то ClickHouse будет выполнять слияния с TTL не чаще, чем указано в этой настройке (в секундах).

Как отключить TTL для конкретных данных

- Можно временно отключить TTL, установив `materialize_ttl_after_modify = 0`.
- Или удалить TTL из таблицы командой `ALTER TABLE ... REMOVE TTL`.

Как удалить данные без TTL

- Использовать `DELETE FROM ... WHERE ...` — это создаст мутацию, которая удалит данные.
- Или использовать `ALTER TABLE ... DROP PARTITION ...` для удаления целых партиций.

Индексы

Д. Елена Двердиевна

Содержание

Назад к содержанию

- Обзор
- Разреженный первичный индекс
  - Назначение первичного ключа
  - Составной первичный ключ
- Индексы пропуска данных
  - Управление индексами
  - Типы индекса
- Получение информации об индексах

Обзор

Индексирование — способ повышения производительности базы данных. Индексы представляют собой специальные структуры данных, обеспечивающие быстрый поиск определенных данных по значениям ключевого столбца (или набора столбцов) без выполнения полного сканирования таблицы.

AQDM поддерживает следующие типы индексов для таблиц MergeTree:

- Первичный индекс. Первичный индекс в AQDM отличается от индекса в традиционных реляционных базах данных и строится таким образом, чтобы аналитические запросы на больших объемах данных выполнялись наиболее эффективно — он хранит не единичные ключевые значения для каждой строки, а одну запись на диапазон из N гранулированных по ключевым столбцам строк (каждая запись индекса — значение ключевых столбцов в первой строке соответствующего диапазона). Правильно настроенный первичный индекс таблицы существенно сокращает объем данных, которые необходимо считать с диска для выполнения запроса, и является основным инструментом оптимизации производительности в AQDM. Конструкция при выполнении запроса использует при создании плана выполнения запроса, учитывая при этом структуру индекса.
- Индексы пропуска данных, вторичные индексы. Когда первичного индекса недостаточно для обеспечения высокой производительности запросов, можно добавить в таблицу индексы пропуска данных — вторичные индексы. В AQDM доступны три вида индексов пропуска данных: minmax (хранит пары достигнутых и большими), которые гарантированно не содержат запрашиваемых значений. Например, такие индексы могут быть эффективны для пометочного поиска или при проверках на вхождение значений в определенные списки. В отличие от первичного индекса индексы пропуска данных можно добавлять в существующие таблицы и удалять.

Важной особенностью AQDM имеет свои преимущества и особенности, поэтому при проектировании индексов только важно учитывать какие конкретно будет наиболее часто запрашиваться в таблице, а также соотношение объема данных в запросах. Эффективность индексов (скорость, масштабируемость, интенсивный баланс между производительностью чтения/записи и потребляемым ресурсам системы). Чтобы выбрать наиболее оптимальный индекс, часто бывает необходимо провести тестирование нескольких вариантов с различными типами индексов, гранулярностью и другими параметрами.

РЕКОМЕНДАЦИЯ

В статье how-to-performance-tuning-improve-query-performance.adoc#indexes_example можно найти примеры использования в таблицах индексов различных типов и посмотреть, как они влияют на скорость выполнения запросов.

Разреженный первичный индекс

Данные таблицы MergeTree делятся на части — **куски данных (data parts)**, строки внутри которых сортируются по столбцам первичного ключа. Каждый кусок данных логически делится на **гранулы (granules)**. Гранула — минимальный неделимый набор данных, составляющий из целого количества строк, которые считываются при выборке данных. Первая строка гранулы помечается значением столбца первичного ключа для этой строки — такая отметка называется **засечкой (mark)**. Для каждого куска данных создается свой индекс первичных ключей. Таким образом, в AQDM не индексируются каждая отдельная строка, а первичный индекс хранит одну запись (засечку) на группу строк (гранулу), то есть используется **разреженный индекс (sparse index)**. Вместо непосредственного поиска отдельных строк по всей таблице первичный индекс позволяет быстро определить диапазон данных (группу гранул), которые могут встречаться, и затем выполнить строчное сканирование внутри этого диапазона. Затем найденные группы потенциально подходящих строк параллельно загружаются в память для поиска в них строк, точно соответствующих условию фильтрации.

Такой тип индексирования делает первичный индекс (он полностью помещается в оперативную память) и в то же время позволяет осуществлять поиск по большому количеству строк за считанные секунды, пропуская терабайты или даже петабайты нетребующих данных (если разреженный индекс допускает чтение лишних строк).

Назначение первичного ключа

Чтобы первичный индекс работал наиболее эффективно, первичный ключ должен включать столбец, по которому будет фильтроваться большинство запросов, обращающихся к таблице. Первичный ключ может содержать несколько столбцов — при определении составного первичного ключа обратите внимание на приведенные ниже рекомендации.

Чтобы назначить таблице MergeTree первичный ключ, используйте выражение `ORDER BY` или `PRIMARY KEY` в запросе `CREATE TABLE` при создании таблицы:

```
CREATE TABLE <table_name> (<column_name> <column_type>, ...)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY <sorting_key_expr>
[PRIMARY KEY <primary_key_expr>];
```

- `ORDER BY` — ключ сортировки в виде одного или нескольких столбцов таблицы. AQDM использует ключ сортировки в качестве первичного ключа, если первичный ключ не задан с помощью выражения `PRIMARY KEY`.
- `PRIMARY KEY` — первичный ключ. По умолчанию первичный ключ совпадает с ключом сортировки (`ORDER BY`), поэтому в большинстве случаев выражение `PRIMARY KEY` можно использовать не нужно. Это при необходимости можно указать первичный ключ (столбцы, значения которых будут записаны как засечки в индексный файл), отличный от ключа сортировки (столбцы, по которым будут упорядочены строки в куске данных). В этом случае кортеж столбцов первичного ключа должен быть префиксом кортежа столбцов ключа сортировки (например, если первичный ключ — `(a, b)`, то ключ сортировки должен быть `(a, b, c)`).

Для каждой таблицы может быть определен только один первичный ключ. Можно создать таблицу без первичного ключа — для этого используйте синтаксис `ORDER BY tuple()`.

Значения в столбцах первичного ключа не обязательно должны быть уникальными — AQDM допускает вставку в таблицу множества строк с одинаковыми значениями в первичных ключах.

Составной первичный ключ

В составном первичном ключе важен порядок столбцов, которые может существенно влиять на:

- эффективность фильтрации по дополнительным ключевым столбцам в запросах;
- степень сжатия файлов данных таблицы.

Когда запрос фильтрует данные по первому ключевому столбцу, AQDM запускает алгоритм бинарного поиска по индексным засечкам этого столбца. Для фильтрации по другим ключевым столбцам применяется метод generic exclusion search. Например, первичный ключ `(a, b)` будет полезен для ускорения запросов, фильтрующих данные по `a`, но не улучшит производительность запросов с фильтрацией по столбцу `b`, является частью составного первичного ключа. И наоборот, первичный индекс таблицы с ключом `(b, a)` будет ускорять запросы с фильтрацией по столбцу `b`, но не оптимизирует запросы, фильтрующие данные по столбцу `a`.

Если нужно ускорить оба типа запросов (с фильтрацией по первому столбцу и с фильтрацией по второму) или при использовании различных рабочих значений (порядок составного первичного ключа имеет большое значение), имеет смысл сделать второй ключевой столбец из первого индекса, что приведет к меньшему потреблению памяти индекса, и вместо этого использовать несколько первичных индексов. Чтобы это реализовать, можно:

- создать второго таблицу с другими первичными ключом;
- создать материализованное представление для существующей таблицы;
- добавить проекцию существующей таблицы.

Если ключевые столбцы составного первичного ключа имеют большие диапазоны по кардинальности, то для ускорения запросов ключ упорядочить столбцы первичного ключа кардинальностью в порядке возрастания. Чем выше разница в кардинальности между ключевыми столбцами, тем большее значение имеет порядок этих столбцов в ключе.

Индексы пропуска данных

Для таблиц семейства MergeTree можно также указать **индексы пропуска данных (data skipping indexes)**. Индекс пропуска данных агрегирует некоторую информацию по заданному выражению блоками, состоящими из гранул данных. Затем эта информация используется при выполнении запросов. `SELECT` для уменьшения объема считываемых с диска данных путем пропуска блоков данных, в которых гарантированно нет строк, удовлетворяющих условию фильтрации запроса. Пропускаемый блок состоит из гранул данных и количество, размер гранулярности данного индекса.

Управление индексами

Индексы пропуска данных описываются с помощью выражения `INDEX` в секции описания столбцов запроса `CREATE TABLE`:

```
CREATE TABLE <table_name>
(   <column_name> <column_type>, ...
    INDEX <index_name> <index_expr> TYPE <index_type> [GRANULARITY <granularity_value>], ...)
ENGINE = MergeTree
...;
```

где:

- `<index_name>` — имя индекса;
- `<index_expr>` — выражение, по которому будет агрегироваться информация (часто это имя столбца);
- `<index_type>` — тип индекса, определяющий, какая дополнительная информация о содержимом блока данных будет храниться в индексе (эта информация позволяет быстро находить нужные блоки и фильтровать их остальных);
- `<granularity_value>` — гранулярность индекса, то есть количество гранул данных в пропускаемом блоке (значение по умолчанию — `1`).

В существующую таблицу индекс пропуска данных можно добавить с помощью следующего запроса:

```
ALTER TABLE <table_name> ADD INDEX <index_name> <index_expr> TYPE <index_type> [GRANULARITY <granularity_value>];
```

Когда индекс добавлен в существующую таблицу, он не обсчитается автоматически. `ALTER TABLE` изменяет метаданные, поэтому индекс будет рассчитываться только для новых данных, вставляемых в таблицу. Чтобы применить индекс к существующим данным, выполните дополнительную команду:

```
ALTER TABLE <table_name> MATERIALIZE INDEX <index_name>;
```

Удалить индексы можно запросом:

- `ALTER TABLE <table_name> DROP INDEX <index_name>` — удаляет описание индекса из метаданных таблицы и удаляет индексные файлы с диска;
- `ALTER TABLE <table_name> CLEAR INDEX <index_name>` — удаляет файлы индекса с диска без удаления описания индекса из метаданных.

Типы индекса

MinMax

Индекс `minmax` хранит минимальное и максимальное значение столбца (или выражения) для каждого блока.

Set

Индекс `set(max_rows)` хранит уникальные значения столбца (или выражения) в блоке данных в количестве, не большем чем `max_rows` (`0` означает, что ограничений нет). Используется для оптимизации столбцов, используется выражение `WHERE`, AQDM может считать небольшой набор значений вместо полного столбца. Этот тип индекса хорош работает, если столбец имеет низкую кардинальность (небольшое количество уникальных значений) в каждом наборе гранул, но высокую кардинальность в целом.

Bloom Filter

Поддерживается три типа индекса на основе фильтра Блума:

- `bloom_filter([false_positive])` — фильтр Блума для столбца. Необязательный параметр `false_positive` определяет допустимую частоту получения ложноположительных ответов от фильтра. Возможные значения в диапазоне `(0, 1)`. Значение по умолчанию: `0.025`.
  Этот тип индекса поддерживает для следующих типов данных: Int*, UInt*, Float*, Enum, Date, DateTime, String, FixedString, Array, LowCardinality, Nullable, UUID и Map.
- `tokenbf_v1(size_of_bloom_filter_in_bytes, number_of_hash_functions, random_seed)` — входная строка разбивается на токены (последовательности из символов, разделенные не буквенно-цифровыми символами), а затем токены сохраняются в фильтре Блума. Подходит для поиска точного совпадения в строке (например, когда нужно найти определенную часть URL-адреса или параметр запроса в столбце `URL`).
  Все три параметра функции связаны с настройкой фильтра Блума:
  - `size_of_bloom_filter_in_bytes` — размер фильтра в байтах (большого размера имеют меньше ложноположительных срабатываний).
  - `number_of_hash_functions` — количество хеш-функций, использующихся в фильтре Блума.
  - `random_seed` — согласное генератора случайных чисел для хеш-функций фильтра Блума.

  Этот тип индекса работает только с данными типа String, FixedString или Map.
- `ngrambf_v1(n, size_of_bloom_filter_in_bytes, number_of_hash_functions, random_seed)` — входная строка разбивается на n-граммы (последовательности из n символов, аналогичны `tokenbf_v1`. Этот тип индекса работает только с типами данных String, FixedString и Map.
  Первый параметр `n` задает размер n-грамм, остальные — аналогичны `tokenbf_v1`. Этот тип индекса работает только с типами данных String, FixedString, Array(String), Array(FixedString), Map(String) и Map(String). Значительно хорошо работает в экспериментальном режиме. Более подробную информацию и пример использования можно получить в статье Полнотекстовый поиск.

Получение информации об индексах

Информацию о существующих индексах можно получить из системных таблиц:

- `system.tables` — поле `primary_key` содержит информацию о первичном ключе таблицы.

  Пример

  ```
  SELECT primary_key FROM system.tables WHERE table='table_compound_primary_key';
  ```

  ```
  ┌─primary_key─┐
  │ a, b        │
  └─────────────┘
  ```

- `system.data_skipping_indices` — содержит информацию об индексах пропуска данных во всех таблицах.

  Пример

  ```
  SELECT type_full,expr FROM system.data_skipping_indices WHERE table='table_skip_index';
  ```

  ```
  ┌─type_full─┬─expr─┐
  │ set(100)  │ b    │
  └───────────┴──────┘
  ```

Также можно использовать запросы:

- `SHOW CREATE TABLE <table_name>`

  Пример

  ```
  SHOW CREATE TABLE table_skip_index;
  ```

  ```
  CREATE TABLE default.table_skip_index
  (
      `a` UInt64,
      `b` UInt64,
      INDEX my_index b TYPE set(100) GRANULARITY 2
  )
  ENGINE = MergeTree
  PRIMARY KEY a
  ORDER BY a
  SETTINGS index_granularity = 10000
  ```

- `SHOW [INDEX|INDEXES|INDICES|KEYS] FROM <table_name>`

  Пример

  ```
  SHOW INDEXES FROM table_skip_index;
  ```

  ```
  ┌─table──────────┬─non_unique─┬─key_name─┬─seq_in_index─┬─column_name─┬─collation─┬─cardinality─┬─sub_part─┬─packed─┬─null─┬─index_type─┬─comment─┬─index_comment─┬─visible─┬─expression─┐
  │ table_skip_index │          1 │ PRIMARY  │            1 │ a           │ A         │           │          │ ᴺᵁᴸᴸ   │      │ PRIMARY    │         │               │ YES     │            │
  └────────────────┴────────────┴──────────┴──────────────┴─────────────┴───────────┴─────────────┴──────────┴────────┴──────┴────────────┴─────────┴───────────────┴─────────┴────────────┘
  ┌─table──────────┬─non_unique─┬─key_name─┬─seq_in_index─┬─column_name─┬─collation─┬─cardinality─┬─sub_part─┬─packed─┬─null─┬─index_type─┬─comment─┬─index_comment─┬─visible─┬─expression─┐
  │ table_skip_index │          1 │ my_index │            1 │ b           │ ᴺᵁᴸᴸ      │           │          │ ᴺᵁᴸᴸ   │      │ SET        │         │               │ YES     │            │
  └────────────────┴────────────┴──────────┴──────────────┴─────────────┴───────────┴─────────────┴──────────┴────────┴──────┴────────────┴─────────┴───────────────┴─────────┴────────────┘
  ```

Чтобы убедиться в использовании индексов для конкретного запроса, можно проанализировать выполнение этого запроса используя команду EXPLAIN с параметром `indexes`:

Пример

```
EXPLAIN indexes = 1 SELECT * FROM table_skip_index WHERE b=100 OR b=555;
```

```
┌─explain──────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Projection)) │
│   Expression                         │
│     ReadFromMergeTree (default table_skip_index) │
│     Indexes:                         │
│       PrimaryKey                     │
│         Condition: true              │
│         Parts: 4/4                   │
│         Granules: 10004/10004        │
│       Skip                           │
│         Name: my_index               │
│         Description: set GRANULARITY 2 │
│         Parts: 1/4                   │
│         Granules: 4/10004            │
└──────────────────────────────────────┘
```

Словари

С этого момента на

Содержание

- Создание и конфигурирование словаря
  - Ключ и атрибуты словаря
  - Источник данных для словаря
  - Размещение словаря в памяти
  - Обновление словаря
  - Пример
- Принципы наполнения и хранения
- Загрузка словарей
- Использование словарей
  - dictGet, dictGetOrDefault, dictGetOrNull
  - dictHas
  - Пример
- Отключение и подключение словаря
- Удаление словаря

Словарь — удобный механизм типа ключ-значение для хранения данных из различных источников, оптимизированный для операций чтения. Словари могут быть полезны для повышения производительности запросов, использующих постоянные справочные данные, или даже для реализации денормализации без использования `JOIN`.

Источником данных для словаря может быть локальный файл или таблица, удаленный сервер ClickHouse или любой другой источник, доступный по HTTP(S) или через драйвер ODBC. Словарь целиком загружается в оперативную память и периодически обновляется. Каждый столбец словаря может быть определен как доступный только для чтения значением по умолчанию или выражением, а строка или число, возвращаемое для ключа, может быть найдено в таблице.

Чтобы создать и настроить словарь в ClickHouse, используйте операцию `CREATE DICTIONARY`:

```
CREATE DICTIONARY [IF NOT EXISTS][OR REPLACE] [db_name.]dictionary_name [ON CLUSTER cluster_name]
(
    key1_name key1_type key1_params [DEFAULT|EXPRESSION expr1] [HIERARCHICAL|INJECTIVE],
    key2_name key2_type key2_params [DEFAULT|EXPRESSION expr2] [HIERARCHICAL|INJECTIVE],
    attr1_name attr1_type attr1_params [DEFAULT|EXPRESSION expr3] [HIERARCHICAL|INJECTIVE|IS_OBJECT_ID],
    attr2_name attr2_type attr2_params [DEFAULT|EXPRESSION expr4] [HIERARCHICAL|INJECTIVE|IS_OBJECT_ID]
)
PRIMARY KEY key1_name, key2_name
SOURCE(SOURCE_TYPE([param1 value1 ... paramN valueN]))
LAYOUT(LAYOUT_TYPE([param value]))
LIFETIME([MIN min_val MAX] max_val)
[SETTINGS(setting_name = setting_value, setting_name = setting_value, ...)]
[COMMENT 'Comment']
```

где:

- `PRIMARY KEY` — ключ словаря.
- `SOURCE` — источник данных для словаря.
- `LAYOUT` — способ размещения словаря в памяти.
- `LIFETIME` — частота обновления словаря.
- `SETTINGS` — дополнительные настройки словаря.
- `COMMENT` — комментарий к словарю.

Ключ и атрибуты словаря

Структура ключа словаря может быть *простой* (состоит из одного поля) или *составной* (из нескольких полей). Задается при создании словаря.

- Ключ составного типа может состоять из:

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (
    <key_name> UInt64,
    ...
)
PRIMARY KEY <key_name>
```

- `TUPLE(<type1>, <type2>, ...)` — кортеж с ключами.

Ключ может содержать произвольное количество полей. Значение ключа будет кортежем, элементы которого соответствуют списку ключей при создании.

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (
    <key_name_1> <type_1>,
    <key_name_2> <type_2>,
    ...
)
PRIMARY KEY <key_name_1>, <key_name_2>
```

Ключ типа `TUPLE(UUID)` — частный случай составного ключа, который может содержать только одно поле типа `UUID`. Часто используется для хранения идентификаторов объектов.

- `RANGE(MIN <range_min_name> MAX <range_max_name>)` — числовой диапазон.

Словарь с типом ключа `RANGE` должен содержать два числовых поля: нижнюю и верхнюю границы диапазона. Значение ключа — это число, попадающее в этот диапазон.

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (
    <key_name> UInt64,
    <range_min_name> UInt64,
    <range_max_name> UInt64,
    ...
)
PRIMARY KEY <key_name>, <range_min_name>, <range_max_name>
```

- `DIRECT` — ключ отсутствует.

Атрибуты словаря задаются в теле запроса `CREATE DICTIONARY` в виде списка:

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (
    <attr_1_name> <attr_1_type> [DEFAULT|EXPRESSION expr1] [HIERARCHICAL|INJECTIVE|IS_OBJECT_ID],
    <attr_2_name> <attr_2_type> [DEFAULT|EXPRESSION expr2] [HIERARCHICAL|INJECTIVE|IS_OBJECT_ID],
    ...
)
```


Параметры и описание выражений:

`<attr_n>_name`	Имя столбца в таблице данных.
`<attr_n>_type`	Тип данных, в котором будет записано значение. Словарь может преобразовывать значения в другие типы данных. Подробнее: [Функции преобразования типов](../../sql-reference/functions/type-conversion-functions.md). Исключение: [Nullable](../../sql-reference/data-types/nullable.md) не поддерживается. Например, `DictionaryAttributeType` в [system.dictionaries](../../operations/system-tables/dictionaries.md) может быть `Nullable(String)`, но `type` — только `String`. Значения `NULL` можно использовать в выражении, но оно должно возвращать тип данных, который содержит тип столбца. Например, для `LEFT JOIN` на числовом столбце можно использовать `toString(...)` или `CAST(..., 'String')`, чтобы получить строковое представление или пустую строку.
`DEFAULT`	Выражение, которое вычисляется для значения. Если при чтении ключа в словаре не найдено ни одного значения, будет использовано значение из этого выражения. Если выражение не указано, будет использовано значение по умолчанию для типа данных.
`EXPRESSION`	Выражение, которое вычисляется для значения. Выражение может ссылаться на имена других столбцов в той же строке, чтобы вычислить значение. Может быть скалярным подзапросом, но функции агрегации не поддерживаются.
`HIERARCHICAL`	Указывает, что атрибут содержит значения родительского ключа для текущего ключа (используется для [иерархических словарей](#)). Может быть `true` или `false`.
`INJECTIVE`	Указывает, что функция `f(x) = a` отображает различные `x` в различные `a`. Используется для оптимизации запросов, в которых `GROUP BY` применяется к словарному атрибуту. Может быть `true` или `false`.
`IS_OBJECT_ID`	Указывает, что выражение должно быть разрешено функцией `dictGet` для словаря типа `Object`.

Источник данных для словаря

Источник данных для словаря задается в разделе `SOURCE(SOURCE_TYPE([param1 value1 ... paramN valueN]))`:

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (...)
SOURCE(<SOURCE_TYPE>(<param_name> <param_value> ...))
```

где `<SOURCE_TYPE>` — тип источника данных. `<param_name> <param_value>` — настройки источника.

Возможные значения `<SOURCE_TYPE>`:

Значение	Описание данных
`FILE`	Локальный файл в файловой системе. Путь до файла и тип данных.
`HTTP`	HTTP-сервер.
`MYSQL`	Таблица на базе данных MySQL.
`CLICKHOUSE`	Таблица на базе данных ClickHouse.
`MONGODB`	Коллекция на базе данных MongoDB.
`REDIS`	Ключ-значение Redis.
`CASSANDRA`	Семейство столбцов Cassandra. Тип данных по умолчанию `String`.
`POSTGRESQL`	Таблица на базе данных PostgreSQL. Для примера см. [Словарь из PostgreSQL](#).
`ODBC`	Таблица из любой базы данных с драйвером ODBC.

Примеры параметров словаря с различными источниками данных смотрите в [Словарях ClickHouse](#), раздел Источники данных.

Размещение словаря в памяти

Способ хранения словаря в памяти задается в разделе `LAYOUT(LAYOUT_TYPE([param1 value1 ... paramN valueN]))` в операции `CREATE DICTIONARY`:

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (...)
LAYOUT(<LAYOUT_TYPE>([param_name param_value ...]))
```

где `<LAYOUT_TYPE>` — способ размещения словаря в памяти.

Возможные значения `<LAYOUT_TYPE>`:

Значение	Способ хранения словаря
`FLAT`	Словарь полностью хранится в оперативной памяти в виде плоских массивов.
`HASHED`, `SPARSE_HASHED`	Словарь полностью хранится в оперативной памяти в виде хеш-таблиц. `SPARSE_HASHED` использует меньше памяти, но медленнее, чем `HASHED`. `SPARSE_HASHED` нельзя использовать, если `SHARDS` > 1. `HASHED` можно использовать, если `SHARDS` > 1, но только если ключ — числовой.
`HASHED_ARRAY`, `SPARSE_HASHED_ARRAY`	Словарь полностью хранится в оперативной памяти в виде хеш-таблицы с упорядоченными массивами значений. Может содержать несколько значений для ключа.
`CACHE`, `COMPLEX_KEY_CACHE`	Словарь хранится в кеше, состоящем из фиксированного количества ячеек. Ячейки содержат часто используемые элементы. `TYPE 0` или `1`.
`SSD_CACHE`, `COMPLEX_KEY_SSD_CACHE`	Словарь хранится во внешней памяти SSD. Ячейки кеша и индексы для ключей хранятся в оперативной памяти. `SSD_CACHE` — `COMPLEX_KEY_SSD_CACHE` — `TYPE 0` или `1`.
`DIRECT`, `COMPLEX_KEY_DIRECT`	Словарь не хранится. Каждый раз при обращении к словарю данные запрашиваются с источника. Словарь с `DIRECT` не поддерживает `TYPE 0` или `1`.
`IP_TRIE`	Тип предназначен для сопоставления префиксов сети (адресов IP) часто используемым метаданным, таким как ASN или географическая информация. Пример: [Словарь IP_TRIE](#).

Значение с параметром `COMPLEX_KEY` используется для составного ключа.

Подробности и все варианты конфигурации словаря в [Справочнике словаря](#).

Обновление словаря

Словарь периодически `LIFETIME` обновляется `CREATE DICTIONARY`:

```
CREATE DICTIONARY <dictionary_name> (...)
LIFETIME([min_value] MIN <min_value> MAX <max_value>)
```

где:

- `<max_value>` — интервал обновления словаря. Тип `LIFETIME(30)` обновления словаря описывается.
- `MIN <min_value> MAX <max_value>` — интервал обновления словаря в виде диапазона. Например, `LIFETIME(MIN 300 MAX 360)` обновляет словарь в случайный момент времени между 300 и 360 секундами. `MIN 0` `MAX 0` — словарь не обновляется.

Подробности и все варианты конфигурации словаря в [Справочнике словаря](#).

Пример

1. Создайте таблицу `STRING_ASCII` источника для источника данных словаря:

```
CREATE TABLE string_ascii (id Int32, text String) ENGINE = MergeTree() ORDER BY id;

INSERT INTO string_ascii VALUES (1, 'admin'), (2, 'user'), (3, 'writer'), (4, 'reviewer'), (5, 'editor'), (6, 'view only');

SELECT * FROM string_ascii;
┌─id─┬─text─────┐
│  1 │ admin    │
│  2 │ user     │
│  3 │ writer   │
│  4 │ reviewer │
│  5 │ editor   │
│  6 │ view only│
└────┴──────────┘
```

2. Создайте источник словаря, который будет считывать данные из таблицы `STRING_ASCII`:

```
CREATE DICTIONARY string_ascii_dict (id Int32, text String DEFAULT 'no role assigned')
PRIMARY KEY id
SOURCE(CLICKHOUSE(TABLE 'string_ascii' PASSWORD '' DATABASE 'default' USER 'default'))
LAYOUT(FLAT())
LIFETIME(300);
```

Принципы наполнения и хранения

Способ наполнения словаря зависит от типа источника. Словари с источником `LOCAL` и `REMOTE` загружаются целиком. Словари с источником `HTTP` и `CLICKHOUSE` могут загружаться частично или полностью.

Чтобы получить значения из словаря, используйте функции `dictGet`, `dictGetOrDefault` или `dictGetOrNull`. Подробнее: [Функции для работы со словарями](#).

Если ключ не найден, функция `dictGet` возвращает значение по умолчанию, заданное для этого атрибута в определении словаря. Если ключ не найден, функция `dictGetOrNull` возвращает `NULL`.

Если ключ не найден, функция `dictGetOrDefault` возвращает значение, переданное в качестве аргумента.

Материализованные представления

Содержание

Назад к содержанию

Создание
- Обзор синтаксиса
- Пример

Изменение
- Пример

Создание

Обзор синтаксиса

Материализованное представление (materialized view) выполняет прямую логику агрегатных селектов для данных другой таблицы (source table) согласно запросу `SELECT`, который указывается в описании материализованного представления. Материализованное представление создается в виде отдельной таблицы (target table), в которую и записываются данные, полученные в результате выполнения селекта. Материализованное представление может использовать отличные запросы и отличающиеся движки от исходной таблицы. Обращающаяся к большим количествам данных таблица - хороший кандидат для выполнения описанных выражений средствами обычных движков, которые необходимо обработать для получения `SELECT`.

```
CREATE MATERIALIZED VIEW [IF NOT EXISTS] [db.name] [ON CLUSTER cluster_name]
[TO [db.name]] [target_table]
[ENGINE = engine]
[POPULATE]
AS SELECT
...
[FROM [db.name] [source_table]
...
```

Для описания материализованного представления используются следующие выражения:

TO	Целевая таблица (target table), в которую будут сохраняться данные из материализованного представления
ENGINE	Движок результирующей таблицы материализованного представления. Для target-хранилища допустимо использование движка, если целевая таблица не указана выражением `TO`. В таком случае движок выражением `TO` в явном виде указывать нельзя
POPULATE	Только для материализованных представлений без указания целевой таблицы. Данное выражение указывает, что данные материализованного представления должны быть предварительно заполнены данными исходной таблицы. `POPULATE` не рекомендуется, так как в представление не попадут данные, которые были вставлены в исходную таблицу во время создания материализованного представления. Выражение `POPULATE` не работает с [реплицированными](https://clickhouse.com/docs/en/engines/table-engines/mergetree-family/replication) таблицами. Данные, вставленные в исходную таблицу во время создания материализованного представления, не попадут в него. Вместо `POPULATE` рекомендуется использовать отдельный `INSERT ... SELECT`
AS SELECT ... FROM ...	Запрос, который отображает новые данные, вставляемые в исходную таблицу, в определенный вид для записи в целевую таблицу материализованного представления. Допустимо использование `JOIN`, но помните, что данные добавляются в таблицу только для каждой новой записи, вставленной в исходную таблицу. `JOIN` в запросе будет работать только с данными, которые были вставлены в исходную таблицу, и не будет читать данные из целевой таблицы. Ограничения: `GROUP BY` данных будет агрегироваться только в пределах каждого отдельного пакета данных, вставленных в исходную таблицу. Данные не будут дополнительно агрегироваться. Исключение составляет использование движка `AggregatingMergeTree`, если данные агрегируются по `SummingMergeTree` Изменить запрос `SELECT` после создания материализованного представления можно с помощью запроса `ALTER TABLE ... MODIFY QUERY` — это актуально, что в настоящее время этот механизм экспериментальный и может работать некорректно

> **ПРИМЕЧАНИЕ**
>
> Изменение существующих данных в исходной таблице (например, обновление, удаление и т.д.) не влияет на материализованное представление.

В ClickHouse материализованное представление выступает тем же, что и обычная таблица, и для него можно выполнить запросы `SHOW TABLES`.

Чтобы удалить материализованное представление, выполните запрос `DROP VIEW` или `DROP TABLE`.

Пример

В примере ниже показано, как создать материализованное представление для суммирования агрегатных данных, чтобы указать поступающие выражением `SELECT` данные.

1. Создайте таблицу, которая будет хранить исходные данные (в примере - просмотры):

```
CREATE TABLE page_views
(
    view_datetime,
    page_id String,
    time_on_page UInt64
)
ENGINE = MergeTree
ORDER BY time;
```

2. Создайте целевую таблицу, в которую будет записываться количество просмотров и среднее время просмотра страниц по часам:

```
CREATE TABLE page_views_monthly
(
    page_name String,
    month Date,
    page_view_count UInt64,
    avg_time_on_page AggregateFunction(avg, UInt64)
)
ENGINE = SummingMergeTree()
ORDER BY (page_name, month);
```

Для агрегирования данных в материализованном представлении используется движок [AggregatingMergeTree](), который позволяет сделать инкрементную агрегацию данных. Таблица может должна быть настроена так, чтобы агрегировать данные по ключам, требует тип `AggregateFunction` для столбцов, которые `SELECT` для работы с агрегированными данными. В примере выше это столбец `avg_time_on_page`. Подробнее о движке `AggregatingMergeTree` и типах данных читайте в [документации]().

Если не указано иное, `SUM` — это агрегатная функция, которая используется по умолчанию. Запрос `SELECT` для материализованного представления выглядит очень похоже на запрос создания таблицы: `page_view_count` и `avg_time_on_page` — агрегатные данные, которые будут вычисляться для каждого часа. Если в `SELECT` для целевой таблицы используется агрегатная функция, то для столбцов, которые будут содержать агрегатные данные, необходимо использовать суффикс `State` агрегатной функции. Например, данные `avg_time_on_page` будут вычисляться как `avgState(time_on_page)`. Такое агрегатное промежуточное состояние также необходимо для будущего слияния. Подробнее читайте в документации [AggregatingMergeTree]() — этот движок создает таблицу с агрегатными данными. Если есть, что-то в запросе вам непонятно, попробуйте выполнить его без `CREATE TABLE ...`, чтобы посмотреть, как выполняется `SELECT`:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page,
    page_views_monthly_mv
FROM page_views_monthly_mv;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┘
```

3. Заполните исходную таблицу тестовыми данными. Например, сгенерируйте случайные образцы 1 миллиона просмотров для 4 страниц:

```
INSERT INTO page_views SELECT
    today() - INTERVAL 30 * rand() % 1 DAY + rand() % 1000 AS time,
    ['/home', 'products', 'docs', 'about'][toInt32(randomFixed(1, 4.0)) + 1],
    rand() % 15,
    rand() % 1000
FROM numbers(1000000);
```

Если не этом этапе сделать запрос `SHOW TABLES`, между ним и `SELECT` выполнить `INSERT`, то можно увидеть, что появилась неявная таблица `.inner.page_views_monthly_mv`. Если вы хотите изучить, как работает материализованное представление, вы можете запросить данные из этой таблицы напрямую, но обычно это не рекомендуется, поскольку внутренние имена таблиц могут быть изменены.

Если вы хотите изучить, как работает материализованное представление, вы можете запросить данные из этой таблицы напрямую, но обычно это не рекомендуется, поскольку внутренние имена таблиц могут быть изменены.

Сделайте выборку данных из целевой таблицы `page_views`:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
│ about     │ 2023-05-01 │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-06-01 │          511 │            7.23 │
│ docs      │ 2023-05-01 │           93 │            4.42 │
│ docs      │ 2023-06-01 │         4907 │            7.06 │
│ home      │ 2023-05-01 │           84 │            7.29 │
│ home      │ 2023-06-01 │          501 │            7.18 │
│ products  │ 2023-05-01 │           92 │            7.72 │
│ products  │ 2023-06-01 │         4908 │            7.01 │
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┘
```

4. Запустите вторую вставку в исходную таблицу. Например, сгенерируйте случайные образцы 1 миллиона просмотров для 4 страниц:

```
INSERT INTO page_views SELECT
    today() - INTERVAL 30 * rand() % 1 DAY + rand() % 1000 AS time,
    ['/home', 'products', 'docs', 'about'][toInt32(randomFixed(1, 4.0)) + 1],
    rand() % 15,
    rand() % 1000
FROM numbers(1000000);
```

Сделайте выборку данных из целевой таблицы. Обратите внимание на агрегированные данные в столбцах `page_view_count` и `avg_time_on_page`:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
│ about     │ 2023-05-01 │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-06-01 │          511 │            7.23 │
│ about     │ 2023-07-01 │          488 │            7.12 │
│ docs      │ 2023-05-01 │           93 │            4.42 │
│ docs      │ 2023-06-01 │         4907 │            7.06 │
│ docs      │ 2023-07-01 │         4834 │            7.15 │
│ home      │ 2023-05-01 │           84 │            7.29 │
│ home      │ 2023-06-01 │          501 │            7.18 │
│ home      │ 2023-07-01 │          511 │            7.12 │
│ landing   │ 2023-05-01 │           15 │            7.93 │
│ landing   │ 2023-06-01 │         1623x2 │            7.01 │
│ landing   │ 2023-07-01 │         1x7479 │            7 │
│ products  │ 2023-05-01 │           92 │            7.72 │
│ products  │ 2023-06-01 │         4908 │            7.01 │
│ products  │ 2023-07-01 │         4834 │            7.04 │
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┘
```

Сделайте выборку данных из таблицы `page_views_monthly` — можно данные из этой таблицы не агрегированные. Т.к. мы вставили еще 1 миллион записей, то в таблице `page_views_monthly` должно быть 25 строк. Если вы хотите изучить, как работает материализованное представление, вы можете запросить данные из этой таблицы напрямую, но обычно это не рекомендуется, поскольку внутренние имена таблиц могут быть изменены.

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
│ about     │ 2023-05-01 │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-06-01 │          511 │            7.23 │
│ about     │ 2023-07-01 │          488 │            7.12 │
│ docs      │ 2023-05-01 │           93 │            4.42 │
│ docs      │ 2023-06-01 │         4907 │            7.06 │
│ docs      │ 2023-07-01 │         4834 │            7.15 │
│ home      │ 2023-05-01 │           84 │            7.29 │
│ home      │ 2023-06-01 │          501 │            7.18 │
│ home      │ 2023-07-01 │          511 │            7.12 │
│ landing   │ 2023-05-01 │           15 │            7.93 │
│ landing   │ 2023-06-01 │         1623x2 │            7.01 │
│ landing   │ 2023-07-01 │         1x7479 │            7 │
│ products  │ 2023-05-01 │           92 │            7.72 │
│ products  │ 2023-06-01 │         4908 │            7.01 │
│ products  │ 2023-07-01 │         4834 │            7.04 │
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┘
```

25 rows in set. Elapsed: 0.021 sec. Processed 1.00 million rows, 28.04 MB (47.41 million rows/s., 1.33 GB/s.)

Сделайте выборку из целевой таблицы. Обратите внимание на агрегированные данные в столбцах `page_view_count` и `avg_time_on_page`:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
│ about     │ 2023-05-01 │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-06-01 │          511 │            7.23 │
│ about     │ 2023-07-01 │          488 │            7.12 │
│ docs      │ 2023-05-01 │           93 │            4.42 │
│ docs      │ 2023-06-01 │         4907 │            7.06 │
│ docs      │ 2023-07-01 │         4834 │            7.15 │
│ home      │ 2023-05-01 │           84 │            7.29 │
│ home      │ 2023-06-01 │          501 │            7.18 │
│ home      │ 2023-07-01 │          511 │            7.12 │
│ landing   │ 2023-05-01 │           15 │            7.93 │
│ landing   │ 2023-06-01 │         1623x2 │            7.01 │
│ landing   │ 2023-07-01 │         1x7479 │            7 │
│ products  │ 2023-05-01 │           92 │            7.72 │
│ products  │ 2023-06-01 │         4908 │            7.01 │
│ products  │ 2023-07-01 │         4834 │            7.04 │
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┘
```

25 rows in set. Elapsed: 0.003 sec.

Изменение

Запрос `SELECT`, который был указан при создании материализованного представления, можно изменить с помощью выражения `ALTER TABLE.MODIFY QUERY`. Это полезно, если в исходную таблицу добавляются новые столбцы, и вы хотите изменить материализованное представление, получая эти столбцы из исходной таблицы. Выражение `ALTER TABLE.MODIFY QUERY` не работает с [реплицированными](https://clickhouse.com/docs/en/engines/table-engines/mergetree-family/replication) таблицами.

Пример выполнения команды: `ALTER TABLE.MODIFY QUERY` активируется оператор `SET allow_experimental_alter_materialized_view_structure=1`.

Поэтому выполнение команды `ALTER TABLE.MODIFY QUERY` активируется оператор `SET allow_experimental_alter_materialized_view_structure=1`.

Пример

1. Создайте таблицу `hourly_server` с движком [Log]():

```
CREATE TABLE hourly_server
(
    hour DateTime,
    hits UInt64,
    sum_size_hits UInt64
)
ENGINE = Log;
```

2. Создайте материализованное представление, которое начинает собирать данные из таблицы `hourly_server`:

```
CREATE MATERIALIZED VIEW mv_hourly_server
ENGINE = Log
AS SELECT
    hour,
    hits,
    sum_size_hits
FROM hourly_server;
```

3. Вставьте данные в исходную таблицу:

```
INSERT INTO hourly_server SELECT
    today() - INTERVAL 30 * rand() % 1 DAY + rand() % 1000 AS time,
    ['/home', 'products', 'docs', 'about'][toInt32(randomFixed(1, 4.0)) + 1],
    rand() % 15,
    rand() % 1000
FROM numbers(1000000);
```

Если вы этом этапе сделать выборку данных из целевой таблицы, столбец `browser` будет пустым:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    page_view_count,
    avg_time_on_page,
    browser
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┬─browser─┐
│ about     │ 2023-05-01 │            1 │                7 │         │
│ about     │ 2023-06-01 │          511 │            7.23 │         │
│ about     │ 2023-07-01 │          488 │            7.12 │         │
│ docs      │ 2023-05-01 │           93 │            4.42 │         │
│ docs      │ 2023-06-01 │         4907 │            7.06 │         │
│ docs      │ 2023-07-01 │         4834 │            7.15 │         │
│ home      │ 2023-05-01 │           84 │            7.29 │         │
│ home      │ 2023-06-01 │          501 │            7.18 │         │
│ home      │ 2023-07-01 │          511 │            7.12 │         │
│ landing   │ 2023-05-01 │           15 │            7.93 │         │
│ landing   │ 2023-06-01 │         1623x2 │            7.01 │         │
│ landing   │ 2023-07-01 │         1x7479 │            7 │         │
│ products  │ 2023-05-01 │           92 │            7.72 │         │
│ products  │ 2023-06-01 │         4908 │            7.01 │         │
│ products  │ 2023-07-01 │         4834 │            7.04 │         │
└───────────┴────────┴─────────────────┴──────────────────┴─────────┘
```

4. Чтобы данные не имели столбца исходной таблицы, создадим в целевой таблице данные столбцы, необходимо изменить запрос `SELECT` материализованного представления. Для этого выполните команду `ALTER TABLE.MODIFY QUERY`:

```
SET allow_experimental_alter_materialized_view_structure=1;

ALTER TABLE page_views_monthly_mv
MODIFY QUERY
SELECT
    toStartOfMonth(time) AS month,
    page_name,
    browser,
    count() AS page_view_count,
    sum(duration_on_page) AS avg_time_on_page
FROM page_views
GROUP BY page_name, month, browser
ORDER BY page_name, month, browser;
```

5. Добавьте еще данных в исходную таблицу:

```
INSERT INTO page_views SELECT
    today() - INTERVAL 30 * rand() % 1 DAY + rand() % 1000 AS time,
    ['/home', 'products', 'docs', 'about'][toInt32(randomFixed(1, 4.0)) + 1],
    rand() % 15,
    rand() % 1000
FROM numbers(1000000);
```

Убедитесь, что данные из столбца `browser` теперь участвуют в целевой таблице:

```
SELECT
    page_name,
    month,
    browser,
    page_view_count,
    round(avg_time_on_page, 2) AS avg_time_on_page
FROM page_views_monthly
ORDER BY page_name, month, browser;
```

```
┌─page_name─┬──month─┬─browser─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
│ about     │ 2023-05-01 │         │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-06-01 │         │            1 │             6.47 │
│ about     │ 2023-06-01 │ safary  │          510 │             7.24 │
│ about     │ 2023-07-01 │         │            1 │              8.5 │
│ about     │ 2023-07-01 │ firefox │            1 │                7 │
│ about     │ 2023-07-01 │ chrome  │            1 │               10 │
│ about     │ 2023-07-01 │ safary  │            4 │             6.25 │
│ docs      │ 2023-05-01 │         │          393 │             7.12 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │           30 │             5.57 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           30 │             5.93 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           29 │             5.79 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │         2023 │             7.01 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           33 │             6.27 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           23 │             6.87 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │          105 │             7.21 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           42 │             7.07 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           31 │             7.68 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │          170 │             7.53 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           28 │             8.25 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           29 │             7.48 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │          162 │             7.53 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │           32 │             7.53 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           28 │             7.48 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           29 │             7.48 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │          186 │             7.53 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │           35 │             8.37 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │           29 │             6.69 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │           23 │             7.13 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │           27 │             8.48 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ chrome  │            1 │                7 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ firefox │            1 │                7 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │            1 │                7 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │         5x291 │             7.01 │
│ docs      │ 2023-06-01 │ safary  │         4901
```

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
Управление проекциями
- Создание/удаление проекций
- Настройки для применения проекций

Информация о проекциях
Примеры
- Фильтрация без использования первичного ключа
- Предварительная агрегирование значений
- Просмотр информации о проекциях

Обзор

Проекции (projection) – дополнительное скрытое таблицы, которое хранит данные исходной таблицы в преобразованном виде, оптимизируясь для выполнения конкретных запросов. Проекции могут изменять строки данных или группировать и агрегировать данные, сохраняя их. Они работают [подобно индексу](https://clickhouse.com/docs/ru/guides/improving-query-performance/sparse-primary-indexes/sparse-primary-indexes-intro) или материализованному представлению, но автоматически обновляются и используются в запросах.

- запросы с фильтрацией по столбцам исходной таблицы, которые не являются частью ее первичного ключа;
- запросы, агрегирующие значения исходной таблицы по столбцам, которые проекция группирует или которые проекция агрегирует данные может выполнять эффективнее, в том числе благодаря использованию [специальных движков таблиц](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/aggregatingmergetree).

Проекции поддерживаются только таблицами семейства [MergeTree](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/mergetree) (включая ReplicatedMT). Для таблиц можно задать сразу или несколько проекций – все они будут использоваться при выполнении запросов, если это возможно, и могут обновляться при вставке данных в исходную таблицу.

Проекции похожи на [материализованные представления](https://clickhouse.com/docs/ru/guides/developer/cascading-materialized-views), которые также позволяют использовать агрегаты и использовать иные условия сортировки для данных исходной таблицы. Однако материализованные представления должны быть явно выбраны в запросе, тогда как проекции применяются автоматически. Это гарантирует согласованность данных между проекцией и основной таблицей и позволяет ClickHouse автоматически использовать оптимальные проекции для выполнения запроса, не изменяя запрос пользователя. Накладные расходы проекций в операциях `INSERT` и `ALTER` минимальны, поскольку они скрыты от пользователя и обновляются синхронно с основной таблицей.

> **Внимание!**
>
> Так как каждая проекция создает новую скрытую таблицу файлы исходной хранятся в подкаталогах `projections`, поэтому для ручного копирования нужно использовать `BACKUP TABLE ... TO ...` или `ALTER TABLE ... FREEZE PARTITION ...`, которые создают консистентные снимки данных.

Управление проекциями

Создание/удаление проекций

Проекции можно создать, [при создании таблицы MergeTree](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/mergetree) в секции описания столбцов с помощью выражения `PROJECTION`. Синтаксис запроса для создания таблицы с проекцией и ее удаления:

```
CREATE TABLE vtable_name(
  [ ... ,
  <column> ...,
  <column> ...,
  ...
    PROJECTION <projection_name> (SELECT <column_list> [GROUP BY <sorting_key>] [ORDER BY <sorting_key>])
)
ENGINE = MergeTree()
[ ... ]
```

После имени проекции в скобках указывается **запрос проекции**, который определяет как данные исходной таблицы будут преобразовываться для сохранения в таблице проекции. Запрос проекции может использовать:

- `ORDER BY` – опять, по которому данные проекции будут сортироваться для оптимизации выполнения запросов в проекции.
- `GROUP BY` – опять, по которому исходная таблица будет группироваться для выполнения агрегаций в проекции. В этом случае для скрытой таблицы проекции будет использоваться [специальный движок таблиц](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/aggregatingmergetree) – `AggregatingMergeTree`.

Проекции поддерживают существующие таблицы можно с помощью выражения `ALTER TABLE`:

- Добавление проекции в существующую таблицу:

```
ALTER TABLE [db_name.]vtable_name ADD PROJECTION <cluster_name>(
    [ADD PROJECTION IF NOT EXISTS] <projection_name> (SELECT <column_list> [GROUP BY <sorting_key>] [ORDER BY <sorting_key>])
```

Этот запрос добавляет описание проекции в метаданные таблицы MergeTree, но не запускает проекции данными (они будут перестраиваться только при вставке новых данных или [слиянии](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/mergetree) старых).

- Материализация проекции, то есть создание скрытой таблицы с данными проекции:

```
ALTER TABLE [db_name.]vtable_name [IN CLUSTER <cluster_name>]
    MATERIALIZE PROJECTION [IF EXISTS] <projection_name> [IN PARTITION <partition_name>];
```

Хранение файлов проекции – данные для данного куска данных хранятся в подкаталоге таблицы (можно выполнить для отдельной партиции):

```
ALTER TABLE [db_name.]vtable_name [IN CLUSTER <cluster_name>]
    CLEAR PROJECTION [IF EXISTS] <projection_name> [IN PARTITION <partition_name>];
```

- Удаление описания проекции из метаданных исходной таблицы и удаление файлов проекции с диска:

```
ALTER TABLE [db_name.]vtable_name [IN CLUSTER <cluster_name>] DROP PROJECTION [IF EXISTS] <partition_name>;
```

Команды `ADD PROJECTION` `CLEAR PROJECTION` и `DROP PROJECTION` являются легковесными, поскольку они только меняют метаданные или удаляют файлы.

Настройки для применения проекций

Чтобы решать, ИСПОЛЬЗОВАТЬ ЛИ ПРОЕКЦИЮ при выполнении запросов, используется следующая переменная (настраивается на уровне сессии):

- `optimize_use_projections` – включает/отключает возможность автоматического использования проекций при выполнении запросов. `SELECT` (значение по умолчанию – `1` – есть проекции для использования).
- `force_optimize_projection` – включает/отключает обязательное использование проекций при выполнении запросов. `SELECT`, если подразумевается использование проекций (включено при значении – `1` по умолчанию).

Информация о проекциях

Информация о проекциях можно получить из [системных таблиц](https://clickhouse.com/docs/ru/operations/system-tables):

- `system.projection_parts` – информация о существующих на данный момент кусках данных исходной таблицы, MergeTree в кластере (информация о [партиционировании](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/custom-partitioning-key) таблицы, [уровнях](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/mergetree) и [размерах](https://clickhouse.com/docs/ru/engines/table-engines/mergetree-family/mergetree) данных);
- `system.projection_parts_columns` – информация о столбцах кусков данных существующих проекций таблиц MergeTree.

Так как таблицы проекций являются скрытыми они не включаются в список [`SHOW TABLES`](https://clickhouse.com/docs/ru/sql-reference/statements/show).

Примеры

Создайте таблицу MergeTree, в которой будут храниться данные о просмотрах страниц (в примере также она уже есть таблицы будут отсортированы проекцией):

```
CREATE TABLE page_views (time DateTime, page_name String, time_in_page UInt64) ENGINE = MergeTree ORDER BY time;
```

Заполните таблицу тестовыми данными. Например, сгенерируйте случайные данные с миллиона просмотров для 4 страниц, приблизительно за последние 3 года относительно текущего момента:

```
INSERT INTO page_views SELECT
    now() - toIntervalSecond(rand() % 94608000 + number),
    ['product1', 'product2', 'main', 'about'][rand()%4+1],
    rand() % 15
FROM numbers(1,1000000);
```

Фильтрация без использования первичного ключа

Если вставить запрос с фильтром по столбцу `time`, который входит в первичный ключ таблицы `page_views`, полное сканирование таблицы не требуется:

```
SELECT count() FROM page_views WHERE toYear(time) = '2022';
```

```
┌─count()─┐
│ 1000000 │
└─────────┘

1 row in set. Elapsed: 0.004 sec. Processed 999.22 thousand rows, 2.57 MB (249.18 million rows/s., 644.72 MB/s.)
```

При фильтрации данных не по основному столбцу выполняется полное сканирование таблицы, например:

```
SELECT count() FROM page_views WHERE page_name = 'products';
```

```
┌─count()─┐
│  500714 │
└─────────┘

1 row in set. Elapsed: 0.004 sec. Processed 1.00 million rows, 8.00 MB (234.45 million rows/s., 1.88 GB/s.)
```

Для оптимизации таких запросов в таблицу можно добавить проекцию с другим первичным индексом. Например, создана проекция `page_name_projection`, в которой строки сортируются по столбцу `page_name`:

```
ALTER TABLE page_views ADD PROJECTION page_name_projection (SELECT * ORDER BY page_name);
```

Выполните материализацию проекции, чтобы построить ее на основе текущих данных таблицы `page_views`:

```
ALTER TABLE page_views MATERIALIZE PROJECTION page_name_projection;
```

Повторите запрос с фильтрацией по столбцу `page_name`:

```
SELECT count() FROM page_views WHERE page_name = 'products';
```

Теперь для выполнения запроса считывается 41 тыс строк (при вместо 1 миллиона):

```
┌─count()─┐
│  500714 │
└─────────┘

1 row in set. Elapsed: 0.003 sec. Processed 41.94 thousand rows, 703.38 KB (13.40 million rows/s., 211.24 MB/s.)
```

Используйте выражение [EXPLAIN](https://clickhouse.com/docs/ru/sql-reference/statements/explain), чтобы узнать, использовалась ли проекция. Используйте запрос `ReadFromMergeTree (page_name_projection)`:

```
EXPLAIN SELECT count() FROM page_views WHERE page_name = 'products';
```

```
┌─explain──────────────────────────────────────┐
1. │ Expression ((Projection names + Projection)) │
2. │   Aggregating                                │
3. │     Filter                                   │
4. │       ReadFromMergeTree (page_name_projection) │
└──────────────────────────────────────────────┘
```

Предварительная агрегирование значений

Выполните запрос, возвращающий количество просмотров и среднее время просмотров страниц по месяцам:

```
SELECT
    page_name,
    toStartOfMonth(time) AS month,
    count() AS page_view_count,
    round(avg(time_in_page), 2) AS avg_time_on_page
FROM page_views
GROUP BY page_name, month
ORDER BY page_name, month
```

Для выполнения этого запроса считывается все строки таблицы `page_views`:

```
Query id: 303d7fac-1a60-4c0c-91ae-df5c1b41706b

    ┌─page_name─┬──────month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
 1. │ about     │ 2022-04-01 │             111 │                7 │
 2. │ about     │ 2022-05-01 │             139 │                8 │

 [ ... ]

 105. │ product1 │ 2024-04-01 │             313 │             6.87 │
 106. │ product1 │ 2024-05-01 │             150 │             6.34 │
 107. │ product1 │ 2024-06-01 │               7 │                7 │

107 rows in set. Elapsed: 0.018 sec. Processed 1.00 million rows, 20.04 MB (54.22 million rows/s., 1.52 GB/s.)
```

Создайте и материализуйте проекцию, вычисляющую количество просмотров страниц и среднее время просмотра страницы в `page_views` по месяцам:

```
ALTER TABLE page_views ADD PROJECTION page_views_monthly_projection
    (
        SELECT
            page_name,
            toStartOfMonth(time),
            count(),
            round(avg(time_in_page), 2)
        GROUP BY
            page_name,
            toStartOfMonth(time)
    );

ALTER TABLE page_views MATERIALIZE PROJECTION page_views_monthly_projection;
```

Повторите запрос:

```
SELECT
    page_name,
    toStartOfMonth(time) AS month,
    count() AS page_view_count,
    round(avg(time_in_page), 2) AS avg_time_on_page
FROM page_views
GROUP BY page_name, month
ORDER BY page_name, month;
```

В результате теперь считывается всего 107 данных, по предварительно агрегированным строкам:

```
Query id: ec09e630-c3d7-4ddd-aa41-e4975b12df1d

    ┌─page_name─┬──────month─┬─page_view_count─┬─avg_time_on_page─┐
 1. │ about     │ 2022-04-01 │             111 │                7 │
 2. │ about     │ 2022-05-01 │             139 │                8 │

 [ ... ]

 105. │ product1 │ 2024-04-01 │             313 │             6.87 │
 106. │ product1 │ 2024-05-01 │             150 │             6.34 │
 107. │ product1 │ 2024-06-01 │               7 │                7 │

107 rows in set. Elapsed: 0.004 sec.
```

С помощью `EXPLAIN` убедитесь, что для выполнения этого запроса использована проекция:

```
EXPLAIN SELECT
    page_name,
    toStartOfMonth(time) AS month,
    count() AS page_view_count,
    round(avg(time_in_page), 2) AS avg_time_on_page
FROM page_views
GROUP BY page_name, month
ORDER BY page_name, month;
```

```
┌─explain──────────────────────────────────────┐
1. │ Expression ((Projection names + Projection)) │
2. │   Sorting (Sorting for ORDER BY)             │
3. │     Expression ((Before ORDER BY + Projection)) │
4. │       Aggregating                            │
5. │         Expression (Before GROUP BY)         │
6. │           ReadFromMergeTree (page_views_monthly_projection) │
└──────────────────────────────────────────────┘
```

Также можно посмотреть, что именно [`system.query_log`](https://clickhouse.com/docs/ru/operations/system-tables/query_log) в которой поле `projections` указывает имя использованной проекции (или будет пустым, если не одна проекция не использовалась):

```
SELECT query, formatReadableQuantity(read_rows) AS read_rows, projections FROM system.query_log
WHERE type='QueryFinish' AND query_id='ec09e630-c3d7-4ddd-aa41-e4975b12df1d'\G
```

```
Row 1:
──────
query:       SELECT
                 page_name,
                 toStartOfMonth(time) AS month,
                 count() AS page_view_count,
                 round(avg(time_in_page), 2) AS avg_time_on_page
             FROM page_views
             GROUP BY page_name, month
             ORDER BY page_name, month
read_rows:   107.00
projections: ['default.page_views.page_views_monthly_projection']
```

Проекции, агрегирующие значения исходной таблицы, используются не только для запросов. Поскольку они скрывают в запросах проекции, их и для выборку часто составляющие агрегатов с группировкой по столбцам из проекции при [`INSERT`](https://clickhouse.com/docs/ru/sql-reference/statements/insert-into) запросов. Например:

```
EXPLAIN SELECT page_name, count() AS page_view_count FROM page_views GROUP BY page_name;
```

```
┌─explain──────────────────────────────────────┐
1. │ Expression ((Projection names + Projection)) │
2. │   Aggregating                                │
3. │     Expression                               │
4. │       ReadFromMergeTree (page_views_monthly_projection) │
└──────────────────────────────────────────────┘
```

Просмотр информации о проекциях

Получите информацию об активных на данный момент проекциях из системной таблицы `system.parts`:

```
SELECT name, active, path FROM system.parts WHERE table='page_views';
```

```
┌─name──────┬─active─┬─path──────────────────────────────────────────────────────┐
1. │ all_1_1_0_3 │      1 │ /var/lib/clickhouse/store/7f1/7f7aeeee-35a5-4d9b-a5c0-87e4dbee134d/all_1_1_0_3/ │
└─────────┴────────┴──────────────────────────────────────────────────────────┘
```

В каталоге куска данных таблицы `page_views` присутствуют подкаталоги не принадлежат (`page_name_projection.proj` и `page_views_monthly_projection.proj`):

```
$ sudo ls /var/lib/clickhouse/store/7f1/7f7aeeee-35a5-4d9b-a5c0-87e4dbee134d/all_1_1_0_3/
```

```
checksums.txt  default_compression_codec.txt  page_name.cmrk2          primary.cidx       time.cmrk2
columns.txt    metadata_version.txt           page_name.cmrk2         serialization.json  time_in_page.bin
count.txt      page_name.bin                  page_name.proj          time.bin           time_in_page.cmrk2
```

```
$ sudo ls /var/lib/clickhouse/store/7f1/7f7aeeee-35a5-4d9b-a5c0-87e4dbee134d/all_1_1_0_3/page_name_projection.proj/
```

```
checksums.txt  default_compression_codec.txt  page_name.cmrk2  time.bin           time_in_page.cmrk2
columns.txt    metadata_version.txt           page_name.mrk2   time.cmrk2
count.txt      page_name.bin                  serialization.json  time_in_page.bin
```

В таблице `system.projection_parts` посмотрите сколько места занимают существующие проекции:

```
SELECT
    name,
    parent_name,
    formatReadableSize(bytes_on_disk) AS bytes,
    formatReadableSize(parent_bytes_on_disk) AS parent_bytes,
    bytes_on_disk / parent_bytes_on_disk AS ratio
FROM system.projection_parts;
```

```
┌─name─────────────────┬─parent_name─┬─bytes─┬─parent_bytes─┬──────ratio─┐
1. │ page_name_projection │ all_1_1_0_3 │ 3.14 MiB │ 31.26 MiB │ 0.10039628537997237 │
2. │ page_views_monthly_projection │ all_1_1_0_3 │ 3.40 KiB │ 31.26 MiB │ 0.00010551207790722457 │
└──────────────────────┴─────────────┴───────┴──────────────┴────────────┘
```

Из таблицы `system.projection_parts_columns` получите типы столбцов проекций:

```
SELECT name as projection, column, type as column_type, column_position FROM system.projection_parts_columns;
```

```
┌─projection──────────────────┬─column──────┬─column_type─┬─column_position─┐
1. │ page_name_projection        │ page_name   │ String      │               1 │
2. │ page_name_projection        │ time        │ DateTime    │               2 │
3. │ page_name_projection        │ time_in_page│ UInt64      │               3 │
4. │ page_views_monthly_projection │ page_name │ String      │               1 │
5. │ page_views_monthly_projection │ toStartOfMonth(time) │ Date │           2 │
6. │ page_views_monthly_projection │ count()   │ AggregateFunction(count) │    3 │
7. │ page_views_monthly_projection │ avg(time_in_page) │ AggregateFunction(avg, UInt64) │ 4 │
```

Пользовательские функции и таблицы Executable

© Павел Шаповалов

Содержание

Назад к содержанию

Пользовательские функции SQL
- Пример

Исполняемые пользовательские функции
- Пример

Табличная функция executable
- Пример

Табличные движки Executable и ExecutablePool
- Пример

Параметры выполнения скрипта

В данной статье описаны средства расширения встроенной функциональности ADOM.ClickHouse для выполнения специализированных задач:

- [пользовательские функции SQL](#) — создание на языке выражений, которые могут использовать пространство имён функции SQL;
- [исполняемые пользовательские функции](#) и [табличные функции executable](#) и [табличные движки Executable и ExecutablePool](#) — инструменты, позволяющие вызывать внешние исполняемые программы или скрипты, такие Python, C++ и другие двоичные файлы.

Создание таблицы для выполнения примеров

Создайте таблицу `sales` с тестовыми данными, которые будут использоваться в примерах, приведенных в данной статье:

```
CREATE TABLE sales (sale_id UInt32, product_name String, product_price UInt16, quantity UInt8)
ENGINE = MergeTree() ORDER BY (sale_id);
```

```
INSERT INTO sales VALUES
    (1, 'product_1', 100, 111),
    (2, 'product_2', 200, 222),
    (3, 'product_3', 300, 73),
    (4, 'product_4', 400, 44),
    (5, 'product_5', 500, 555);
```

```
┌─sale_id─┬─product_name─┬─product_price─┬─quantity─┐
│       1 │ product_1    │           100 │      111 │
│       2 │ product_2    │           200 │      222 │
│       3 │ product_3    │           300 │       73 │
│       4 │ product_4    │           400 │       44 │
│       5 │ product_5    │           500 │      555 │
└─────────┴──────────────┴───────────────┴──────────┘
```

Пользовательские функции SQL

Чтобы создать функцию из лямбда-выражения, используйте запрос `CREATE FUNCTION`:

```
CREATE FUNCTION <function_name> [ON CLUSTER <cluster_name>] (<parameter_0>, <parameter_1>, ...) -> <expression>;
```

где:

- `<function_name>` — имя функции, которое должно начинаться с латинской буквы;
- `<parameter_0>, <parameter_1>, ...` — список параметров, в которых должны быть перечислены все используемые функцией переменные.
- `<expression>` — выражение, которое вызывается функцией при вызове, определяется на основе данных. Произвольное выражение не допускается.

Чтобы удалить пользовательскую функцию SQL можно воспользоваться запросом `DROP FUNCTION <function_name>`.

Пример

Создайте функцию, рассчитывающую общую стоимость товаров:

```
CREATE FUNCTION sql_udf AS (a, b) -> a * b;
```

Убедитесь, что функция добавлена в список функций ADOM:

```
SELECT name, create_query FROM system.functions WHERE origin = 'SQLUserDefined';
```

```
┌─name────┬─create_query─────────────────────┐
│ sql_udf │ CREATE FUNCTION sql_udf AS (a, b) -> a * b; │
└─────────┴──────────────────────────────────┘
```

Используйте созданную функцию для расчёта общей стоимости каждого товара в тестовой таблице `sales`:

```
SELECT sale_id, product_price, quantity, sql_udf(product_price, quantity) AS total_price FROM sales;
```

```
┌─sale_id─┬─product_price─┬─quantity─┬─total_price─┐
│       1 │           100 │      111 │       11100 │
│       2 │           200 │      222 │       44400 │
│       3 │           300 │       73 │       21900 │
│       4 │           400 │       44 │       17600 │
│       5 │           500 │      555 │       27750 │
└─────────┴───────────────┴──────────┴─────────────┘
```

Исполняемые пользовательские функции

Исполняемые пользовательские функции (User Defined Function, UDF) вызывают внешнюю программу или скрипт для обработки данных. Чтобы создать такую функцию, необходимо описать параметры для неё:

1. Опишите конфигурацию функции в XML-файле:

```
<functions>
    <function>
        <type>...</type>
        <execute_direct>...</execute_direct>
        <return_type>...</return_type>
        <return_name>...</return_name>
        <argument>
            <type>...</type>
            <name>...</name>
        </argument>
        <argument>
            <type>...</type>
            <name>...</name>
        </argument>
        <format>...</format>
        <command>...</command>
        <command_arguments>...</command_arguments>
    </function>
</functions>
```

Параметры конфигурации исполняемой пользовательской функции

`name`	Имя функции
`type`	Вариант запуска команды. Возможные значения: • `executable` — запускается один команда; • `executable_pool` — создаётся пул команд.
`return_type`	Тип возвращаемого значения
`return_name`	Имя возвращаемого значения. Необязательный параметр. Если имя возвращаемого значения является частью спроектированной функции вызова (например, `func(arg_0, arg_1)`), задавать не рекомендуется.
`argument`	Описание аргумента, используемого его тип. `Type` (и, опционально, имя `name`). Имена аргументов необходимо указывать, если они являются частью спроектированной функции вызова (например, `func(arg_0, arg_1)`). Порядок аргументов должен соответствовать порядку аргументов при вызове.
`format`	[Формат](#), в котором аргументы передаются в команду.
`command`	Имя скрипта для выполнения или имя исполняемого файла. Если `execute_direct` = `false`, `command` будет искать файл в каталоге `user_scripts`. Чтобы указать путь к исполняемому файлу, определите настройку `user_scripts_path`.
`command_arguments`	Аргументы команды. Если `execute_direct` = `false`, аргументы `command_arguments` не будут переданы скрипту. Если `execute_direct` = `true`, аргументы `command` передаются как аргументы для `bin/sh -c`.
`lifetime`	Интервал перезагрузки функции. Если указано `0`, то не выполняется, функция не перезагружается.
`execute_direct`	Если `true` (по умолчанию), выполняется поиск команды исполняемого файла в `user_scripts`. Аналогично `false`.

В конфигурации исполняемой пользовательской функции можно указать [параметры выполнения скрипта](#), описанные в статье данного примера.

2. В параметре `user_defined_executable_functions_config` конфигурации сервера укажите путь (относительный или абсолютный) к конфигурации пользовательских скриптов, которые определяются параметром `user_scripts_path`. Конфигурация пользовательских функций может находиться в нескольких файлах. Указывать путь относительно каталога, указанного в `user_scripts_path`. Шаблоны имени файла `*_function.xml` и `*_function.conf` определяются автоматически.

```
<user_defined_executable_functions_config>*_function.xml</user_defined_executable_functions_config>
```

- По умолчанию ADOM устанавливает значение, необходимое для запуска исполняемого скрипта.
- Эта настройка скрипта задана разработчиком.

Пример

Данный пример показывает, как создать пользовательскую функцию, выполняющую Python-скрипт. Продемонстрирована передача, что на примере ADOM установлен Python и все необходимые библиотеки.

Опишите конфигурацию функции в файле `/etc/clickhouse-server/pyfn.xml`:

```
<functions>
    <function>
        <type>executable</type>
        <name>calculate_total_price</name>
        <return_type>UInt16</return_type>
        <return_name>total_price</return_name>
        <argument>
            <type>UInt16</type>
            <name>product_price</name>
        </argument>
        <argument>
            <type>UInt8</type>
            <name>quantity</name>
        </argument>
        <format>CSV</format>
        <command>/home/clickhouse/pyfn.py</command>
    </function>
</functions>
```

Укажите путь к файлу с конфигурацией исполняемой пользовательской функции в параметре `user_defined_executable_functions_config` файла config.xml:

```
<user_defined_executable_functions_config>pyfn.xml</user_defined_executable_functions_config>
```

В файле `/usr/bin/clickhouse-user_scripts/pyfn.py` напишите Python-скрипт:

```
#!/usr/bin/python3

import sys
import json

if __name__ == '__main__':
    for line in sys.stdin:
        data = json.loads(line)
        price = data['product_price']
        quantity = data['quantity']
        total = int(price) * int(quantity)
        print(json.dumps({'total': total}), end='')
        sys.stdout.flush()
```

Дайте разрешение на выполнение скрипта:

```
$ sudo chmod +x /usr/bin/clickhouse-user_scripts/total_price.py
```

Убедитесь, что функция добавлена в ADOM:

```
SELECT name FROM system.functions WHERE origin = 'ExecutableUserDefined';
```

```
┌─name─────────────┐
│ total_price_function │
└──────────────────┘
```

Выполните запрос на выборку данных из таблицы `sales`, используя функцию `total_price_function` для вычисления стоимости каждой позиции:

```
SELECT sale_id, product_price, quantity, total_price_function(product_price, quantity) AS total_price FROM sales;
```

```
┌─sale_id─┬─product_price─┬─quantity─┬─total_price─┐
│       1 │           100 │      111 │       11100 │
│       2 │           200 │      222 │       44400 │
│       3 │           300 │       73 │       21900 │
│       4 │           400 │       44 │       17600 │
│       5 │           500 │      555 │       27750 │
└─────────┴───────────────┴──────────┴─────────────┘
```

Табличная функция executable

Табличная функция `executable` создает таблицу на основе скрипта, определенной в пользовательском скрипте, который выводит строки в [TSV](#).

Синтаксис табличной функции `executable` описан ниже:

```
executable(script_name, <format>, <table_structure>, [<input_query> ... ][,SETTINGS <parameter_name>=<value>, ...])
```

где:

- `<script_name>` — имя файла исполняемого скрипта, сохраненного в каталоге, который определяется параметром `user_scripts_path` в конфигурации сервера. Если скрипт использует аргументы, укажите их после имени скрипта.
- `<format>` — формат данных, в котором будет передаваться данные.
- `<table_structure>` — структура генерируемой таблицы, указывается в виде `<column_name0> <data_type0>, <column_name1> <data_type1>, ...`.
- `<input_query>` — запрос (или набор запросов), результаты которого будут передаваться в stdin для чтения скриптом.
- `<parameter_name>` — имя параметра, который будет передаваться в stdin для чтения скриптом.

ПРИМЕЧАНИЕ

- Если необходимо несколько раз вызвать один и тот же скрипт с одними и теми же входными запросами, рассмотрите возможность использования [табличного движка Executable или ExecutablePool](#).
- Если вы планируете использовать несколько табличных функций `executable` и табличный движок `Executable` или табличный движок Executable является ли, что исполняемые файлы должны находиться в каталоге, указанном в настройке `user_scripts_path`. Если вы используете несколько табличных функций `executable` или табличных движков Executable скрипт может вызывать взаимные блокировки, вызовы списков клиентов.

Пример

Запишите файл `/usr/bin/clickhouse-user_scripts/test_fun.py`:

```
#!/usr/bin/python3

import sys

if __name__ == '__main__':
    for line in sys.stdin:

        split_line = line.split()

        product = split_line[0]
        price = int(split_line[1])
        price_with_tax = price*1.2

        print(product + '\t' + str(price) + '\t' + str(price_with_tax) + '\n', end='')
        sys.stdout.flush()
```

Дайте разрешение на выполнение скрипта:

```
$ sudo chmod +x /usr/bin/clickhouse-user_scripts/test_fun.py
```

Создайте таблицу `test_table` с помощью `executable`, чтобы принять данные указанных продуктов из таблицы продаж `sales` и вычислить цены с учетом налога с помощью скрипта `test_fun.py`:

```
SELECT * FROM executable(
    'test_fun.py',
    TabSeparated,
    'product String, price UInt32, price_with_tax Float32',
    (SELECT DISTINCT (*) FROM (product_name, product_price FROM sales)));
```

Результат:

```
┌─product──┬─price─┬─price_with_tax─┐
│ product_1 │   100 │          120 │
│ product_2 │   200 │          240 │
│ product_3 │   300 │          360 │
└──────────┴───────┴────────────────┘
```

Табличные движки Executable и ExecutablePool

Табличные движки Executable и ExecutablePool позволяют создать таблицу, строки которой генерируются из указанного скрипта:

- Executable — запускает скрипт при каждом запросе данных.
- ExecutablePool — поддерживает пул постоянных процессов и берет процессы из пула для отправки данных.

Синтаксис запроса для создания таблицы на основе движка Executable или ExecutablePool и общие виды:

```
CREATE TABLE <table_name> (<column_name0> <data_type0>, <column_name1> <data_type1>, ...)
ENGINE = Executable|ExecutablePool(<script_name>, <format>, [<input_query> ... ])
[SETTINGS <parameter_name>=<value>, ...]
```

где:

- `<script_name>` — имя скрипта, сохраненного на основе каталога данных которого будет строиться данная таблица `<table_name>`, каждый раз, когда из нее будет выполняться запрос `SELECT`. Все файлы, указанные в каталоге `user_scripts_path` (по умолчанию каталог `/var/lib/clickhouse/user_scripts/`), считаются исполняемыми. Если скрипт использует аргументы, укажите их после имени скрипта.
- `<format>` — формат данных, в которых таблица будет принимать данные.
- `<input_query>` — запрос (или набор запросов), результаты которого будут передаваться в stdin для чтения скриптом.
- `SETTINGS` — дополнительные [параметры выполнения скрипта](#).

Пример

Создайте таблицу типа ExecutablePool, которая будет использовать данные, генерируемые скриптом `test_fun.py` из примера выше:

```
CREATE TABLE prices_with_tax (product String, price UInt32, price_with_tax Float32)
ENGINE = ExecutablePool('test_fun.py', TabSeparated, (SELECT DISTINCT (*) FROM (product_name, product_price FROM sales)));
```

Запрос `CREATE TABLE` создает пул из 16 процессов. Если вы хотите выделить меньше или больше данных из таблицы:

```
SELECT * FROM prices_with_tax;
```

```
┌─product──┬─price─┬─price_with_tax─┐
│ product_1 │   100 │          120 │
│ product_2 │   200 │          240 │
│ product_3 │   300 │          360 │
└──────────┴───────┴────────────────┘
```

Параметры выполнения скрипта

При создании исполняемой пользовательской функции, вызове табличной функции `executable` и создании таблиц на основе движков ExecutablePool и ExecutablePool доступны настройки, которые определяют, как будет выполняться команда:

`send_chunk_header`	Контролирует, нужно ли отправлять количество строк в каждом блоке данных перед отправкой блока на обработку. Значение по умолчанию — `false`.
`command_termination_timeout`	Максимальное время (в секундах), в течение которого команда должна завершиться после закрытия канала. После истечения заданного времени SIGTERM отправляется процессу. Значение по умолчанию — `10`.
`command_read_timeout`	Время ожидания чтения данных из stdout команды (в миллисекундах). Значение по умолчанию — `10000`.
`command_write_timeout`	Время ожидания записи данных в stdin команды (в миллисекундах). Значение по умолчанию — `10000`.
`pool_size`	Размер пула процессов. Если значение `0`, то ограничений по размеру пула нет. Значение по умолчанию — `16`. Параметр доступен для: • исполняемой пользовательской функции типа `executable_pool`; • табличной функции executable; • табличного движка ExecutablePool
`max_command_execution_time`	Максимальное время выполнения команды исполняемого скрипта для обработки блока данных (в секундах). Значение по умолчанию — `10`. Параметр доступен для: • исполняемой пользовательской функции типа `executable_pool`; • табличной функции executable; • табличного движка ExecutablePool

Пример работы с таблицами в clickhouse-client

Содержание

Обзор

Шаг 1. Создание базы данных

Шаг 2. Создание таблицы

Шаг 3. Вставка информации в таблицу

Шаг 4. Добавление данных в таблицу

Шаг 5. Чтение данных из таблицы

Шаг 6. Обновление данных в таблице

Шаг 7. Удаление данных из таблицы

Шаг 8. Изменение структуры таблицы

Шаг 9. Отключение и подключение таблицы

Шаг 10. Удаление таблицы

Обзор

Данный пример работы с таблицами в clickhouse-client основан на официальной документации ClickHouse. Для выполнения примера вам потребуется установленный ClickHouse и запущенный clickhouse-server.

Для подключения к clickhouse-server используется clickhouse-client. Подключение к clickhouse-server можно выполнить с помощью следующей команды:

```
clickhouse-client
```

Шаг 1. Создание базы данных

Для создания базы данных используется оператор CREATE DATABASE. Синтаксис оператора CREATE DATABASE можно посмотреть в документации ClickHouse. Создадим базу данных test:

```
CREATE DATABASE test
```

Для выбора базы данных test, которая будет использоваться по умолчанию, используется оператор USE. Выберем базу данных test:

```
USE test
```

Для просмотра списка баз данных используется оператор SHOW DATABASES. Выведем список баз данных:

```
SHOW DATABASES
```

```
┌─name───┐
│ system │
│ test   │
└────────┘
```

Шаг 2. Создание таблицы

Для создания таблицы используется оператор CREATE TABLE. Синтаксис оператора CREATE TABLE можно посмотреть в документации ClickHouse. Создадим таблицу users с полями id, name, surname, age, salary, city, и department:

```
CREATE TABLE users (
    id UInt32,
    name String,
    surname String,
    age UInt8,
    salary Float32,
    city String,
    department String
) ENGINE = MergeTree() ORDER BY id;
```

Для просмотра списка таблиц используется оператор SHOW TABLES. Выведем список таблиц:

```
SHOW TABLES
```

```
┌─name──┐
│ users │
└───────┘
```

Для просмотра структуры таблицы используется оператор DESCRIBE. Выведем структуру таблицы users:

```
DESCRIBE users
```

```
┌─name───────┬─type──┬─default_type─┬─default_expression─┬─comment─┬─codec_expression─┬─ttl_expression─┐
│ id         │ UInt32 │              │                    │         │                  │                │
│ name       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ surname    │ String │              │                    │         │                  │                │
│ age        │ UInt8  │              │                    │         │                  │                │
│ salary     │ Float32 │              │                    │         │                  │                │
│ city       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ department │ String │              │                    │         │                  │                │
└────────────┴────────┴──────────────┴────────────────────┴─────────┴──────────────────┴────────────────┘
```

Для просмотра команды создания таблицы используется оператор SHOW CREATE TABLE. Выведем команду создания таблицы users:

```
SHOW CREATE TABLE users
```

```
CREATE TABLE test.users
(
    `id` UInt32,
    `name` String,
    `surname` String,
    `age` UInt8,
    `salary` Float32,
    `city` String,
    `department` String
)
ENGINE = MergeTree()
ORDER BY id
SETTINGS index_granularity = 8192
```

Для просмотра списка столбцов таблицы используется оператор SHOW COLUMNS. Выведем список столбцов таблицы users:

```
SHOW COLUMNS FROM users
```

```
┌─field──────┬─type──┬─null─┬─key─┬─default─┬─extra─┐
│ id         │ UInt32 │ NO   │     │ 0       │       │
│ name       │ String │ NO   │     │         │       │
│ surname    │ String │ NO   │     │         │       │
│ age        │ UInt8  │ NO   │     │ 0       │       │
│ salary     │ Float32 │ NO   │     │ 0       │       │
│ city       │ String │ NO   │     │         │       │
│ department │ String │ NO   │     │         │       │
└────────────┴────────┴──────┴─────┴─────────┴───────┘
```

Шаг 3. Вставка информации в таблицу

Для добавления строк в таблицу используется оператор INSERT INTO. Синтаксис оператора INSERT INTO можно посмотреть в документации ClickHouse. Добавим строки в таблицу users:

```
INSERT INTO users VALUES (1, 'Ivan', 'Ivanov', 30, 50000.0, 'Moscow', 'IT');
```

```
INSERT INTO users VALUES (2, 'Petr', 'Petrov', 25, 45000.0, 'Moscow', 'HR');
```

```
INSERT INTO users VALUES (3, 'Anna', 'Sidorova', 28, 55000.0, 'Moscow', 'IT');
```

```
INSERT INTO users VALUES (4, 'Sergey', 'Kuznetsov', 35, 60000.0, 'Moscow', 'Sales');
```

```
INSERT INTO users VALUES (5, 'Olga', 'Smirnova', 27, 48000.0, 'Moscow', 'HR');
```

```
INSERT INTO users VALUES (6, 'Dmitry', 'Volkov', 32, 52000.0, 'Moscow', 'IT');
```

Для вставки строк в таблицу можно использовать оператор INSERT INTO ... SELECT. Данный оператор позволяет вставлять данные, которые возвращает оператор SELECT. Подробнее с оператором INSERT INTO ... SELECT можно ознакомиться в документации ClickHouse. Вставим строки в таблицу users:

```
INSERT INTO users SELECT * FROM users;
```

Шаг 4. Добавление данных в таблицу

Для добавления данных в таблицу используется оператор INSERT INTO. Синтаксис оператора INSERT INTO можно посмотреть в документации ClickHouse. Добавим строки в таблицу users:

```
INSERT INTO users VALUES (1, 'Ivan', 'Ivanov', 30, 50000.0, 'Moscow', 'IT');
```

```
INSERT INTO users VALUES (2, 'Petr', 'Petrov', 25, 45000.0, 'Moscow', 'HR');
```

```
INSERT INTO users VALUES (3, 'Anna', 'Sidorova', 28, 55000.0, 'Moscow', 'IT');
```

```
INSERT INTO users VALUES (4, 'Sergey', 'Kuznetsov', 35, 60000.0, 'Moscow', 'Sales');
```

```
INSERT INTO users VALUES (5, 'Olga', 'Smirnova', 27, 48000.0, 'Moscow', 'HR');
```

```
INSERT INTO users VALUES (6, 'Dmitry', 'Volkov', 32, 52000.0, 'Moscow', 'IT');
```

Для вставки строк в таблицу можно использовать оператор INSERT INTO ... SELECT. Данный оператор позволяет вставлять данные, которые возвращает оператор SELECT. Подробнее с оператором INSERT INTO ... SELECT можно ознакомиться в документации ClickHouse. Вставим строки в таблицу users:

```
INSERT INTO users SELECT * FROM users;
```

Шаг 5. Чтение данных из таблицы

Для чтения данных из таблицы используется оператор SELECT. Синтаксис оператора SELECT можно посмотреть в документации ClickHouse. Выведем все строки из таблицы users:

```
SELECT * FROM users;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  1 │ Ivan  │ Ivanov   │  30 │  50000 │ Moscow │ IT         │
│  2 │ Petr  │ Petrov   │  25 │  45000 │ Moscow │ HR         │
│  3 │ Anna  │ Sidorova │  28 │  55000 │ Moscow │ IT         │
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
│  5 │ Olga  │ Smirnova │  27 │  48000 │ Moscow │ HR         │
│  6 │ Dmitry │ Volkov   │  32 │  52000 │ Moscow │ IT         │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Фильтрация данных

Для фильтрации данных используется оператор WHERE. Условие может содержать несколько операторов:

```
SELECT * FROM users
WHERE
    age > 30
    AND salary > 50000;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Сортировка результатов

Сортировка может осуществляться с помощью оператора ORDER BY. Условие может содержать несколько операторов:

```
SELECT
    id,
    name,
    surname,
    age,
    salary,
    city,
    department
FROM users
ORDER BY
    age ASC,
    salary DESC;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  2 │ Petr  │ Petrov   │  25 │  45000 │ Moscow │ HR         │
│  5 │ Olga  │ Smirnova │  27 │  48000 │ Moscow │ HR         │
│  3 │ Anna  │ Sidorova │  28 │  55000 │ Moscow │ IT         │
│  1 │ Ivan  │ Ivanov   │  30 │  50000 │ Moscow │ IT         │
│  6 │ Dmitry │ Volkov   │  32 │  52000 │ Moscow │ IT         │
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Группировка результатов

Группировка может выполняться при помощи оператора GROUP BY. Условие может содержать несколько операторов:

```
SELECT
    department,
    count(*) AS count,
    avg(salary) AS avg_salary
FROM users
GROUP BY department;
```

```
┌─department─┬─count─┬─avg_salary─┐
│ IT         │     3 │      52000 │
│ HR         │     2 │      46500 │
│ Sales      │     1 │      60000 │
└────────────┴───────┴────────────┘
```

Группировка результатов

Группировка может выполняться при помощи оператора GROUP BY. Условие может содержать несколько операторов:

```
SELECT
    department,
    count(*) AS count,
    avg(salary) AS avg_salary
FROM users
GROUP BY department;
```

```
┌─department─┬─count─┬─avg_salary─┐
│ IT         │     3 │      52000 │
│ HR         │     2 │      46500 │
│ Sales      │     1 │      60000 │
└────────────┴───────┴────────────┘
```

Комбинация SELECT с CREATE и INSERT INTO

Оператор SELECT в сочетании с операторами CREATE и INSERT INTO позволяет создавать таблицы и вставлять данные в таблицы на основе результатов выполнения оператора SELECT. Создадим таблицу users_backup и вставим в нее данные из таблицы users:

```
CREATE TABLE users_backup
ENGINE = MergeTree()
ORDER BY id
AS SELECT * FROM users;
```

```
SELECT * FROM users_backup;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  1 │ Ivan  │ Ivanov   │  30 │  50000 │ Moscow │ IT         │
│  2 │ Petr  │ Petrov   │  25 │  45000 │ Moscow │ HR         │
│  3 │ Anna  │ Sidorova │  28 │  55000 │ Moscow │ IT         │
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
│  5 │ Olga  │ Smirnova │  27 │  48000 │ Moscow │ HR         │
│  6 │ Dmitry │ Volkov   │  32 │  52000 │ Moscow │ IT         │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Шаг 6. Обновление данных в таблице

Для обновления данных в таблице используется оператор ALTER TABLE ... UPDATE. Синтаксис оператора ALTER TABLE ... UPDATE можно посмотреть в документации ClickHouse. Обновим данные в таблице users:

```
ALTER TABLE users UPDATE salary = salary * 1.1 WHERE department = 'IT';
```

```
SELECT * FROM users;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  1 │ Ivan  │ Ivanov   │  30 │  55000 │ Moscow │ IT         │
│  2 │ Petr  │ Petrov   │  25 │  45000 │ Moscow │ HR         │
│  3 │ Anna  │ Sidorova │  28 │  60500 │ Moscow │ IT         │
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
│  5 │ Olga  │ Smirnova │  27 │  48000 │ Moscow │ HR         │
│  6 │ Dmitry │ Volkov   │  32 │  57200 │ Moscow │ IT         │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Шаг 7. Удаление данных из таблицы

Для удаления данных из таблицы используется оператор ALTER TABLE ... DELETE. Синтаксис оператора ALTER TABLE ... DELETE можно посмотреть в документации ClickHouse. Удалим данные из таблицы users:

```
ALTER TABLE users DELETE WHERE department = 'HR';
```

```
SELECT * FROM users;
```

```
┌─id─┬─name──┬─surname──┬─age─┬─salary─┬─city───┬─department─┐
│  1 │ Ivan  │ Ivanov   │  30 │  55000 │ Moscow │ IT         │
│  3 │ Anna  │ Sidorova │  28 │  60500 │ Moscow │ IT         │
│  4 │ Sergey │ Kuznetsov │  35 │  60000 │ Moscow │ Sales      │
│  6 │ Dmitry │ Volkov   │  32 │  57200 │ Moscow │ IT         │
└────┴───────┴──────────┴─────┴────────┴────────┴────────────┘
```

Шаг 8. Изменение структуры таблицы

Для изменения структуры таблицы используется оператор ALTER TABLE. Синтаксис оператора ALTER TABLE можно посмотреть в документации ClickHouse. Добавим столбец email в таблицу users:

```
ALTER TABLE users ADD COLUMN email String;
```

```
DESCRIBE users;
```

```
┌─name───────┬─type──┬─default_type─┬─default_expression─┬─comment─┬─codec_expression─┬─ttl_expression─┐
│ id         │ UInt32 │              │                    │         │                  │                │
│ name       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ surname    │ String │              │                    │         │                  │                │
│ age        │ UInt8  │              │                    │         │                  │                │
│ salary     │ Float32 │              │                    │         │                  │                │
│ city       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ department │ String │              │                    │         │                  │                │
│ email      │ String │              │                    │         │                  │                │
└────────────┴────────┴──────────────┴────────────────────┴─────────┴──────────────────┴────────────────┘
```

Переименование столбца

Для переименования столбца используется оператор RENAME COLUMN. Переименуем столбец email в столбец mail:

```
ALTER TABLE users RENAME COLUMN email TO mail;
```

```
DESCRIBE users;
```

```
┌─name───────┬─type──┬─default_type─┬─default_expression─┬─comment─┬─codec_expression─┬─ttl_expression─┐
│ id         │ UInt32 │              │                    │         │                  │                │
│ name       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ surname    │ String │              │                    │         │                  │                │
│ age        │ UInt8  │              │                    │         │                  │                │
│ salary     │ Float32 │              │                    │         │                  │                │
│ city       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ department │ String │              │                    │         │                  │                │
│ mail       │ String │              │                    │         │                  │                │
└────────────┴────────┴──────────────┴────────────────────┴─────────┴──────────────────┴────────────────┘
```

Удаление столбца

Для удаления столбца используется оператор DROP COLUMN. Удалим столбец mail из таблицы users:

```
ALTER TABLE users DROP COLUMN mail;
```

```
DESCRIBE users;
```

```
┌─name───────┬─type──┬─default_type─┬─default_expression─┬─comment─┬─codec_expression─┬─ttl_expression─┐
│ id         │ UInt32 │              │                    │         │                  │                │
│ name       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ surname    │ String │              │                    │         │                  │                │
│ age        │ UInt8  │              │                    │         │                  │                │
│ salary     │ Float32 │              │                    │         │                  │                │
│ city       │ String │              │                    │         │                  │                │
│ department │ String │              │                    │         │                  │                │
└────────────┴────────┴──────────────┴────────────────────┴─────────┴──────────────────┴────────────────┘
```

Шаг 9. Отключение и подключение таблицы

Для отключения таблицы используется оператор DETACH TABLE. Отключим таблицу users:

```
DETACH TABLE users;
```

```
SHOW TABLES;
```

```
┌─name─┐
└──────┘
```

Для подключения таблицы используется оператор ATTACH TABLE. Подключим таблицу users:

```
ATTACH TABLE users;
```

```
SHOW TABLES;
```

```
┌─name──┐
│ users │
└───────┘
```

Шаг 10. Удаление таблицы

Для удаления таблицы используется оператор DROP TABLE. Удалим таблицу users:

```
DROP TABLE users;
```

Удалим таблицу users_backup:

```
DROP TABLE users_backup;
```

```
SHOW TABLES;
```

```
┌─name─┐
└──────┘
```

Оператор JOIN

Содержание

Обзор
Синтаксис
- INNER JOIN
- OUTER JOIN
- CROSS JOIN
- LEFT SEMI JOIN
- LEFT ANTI JOIN
- LEFT SEMI и ANTI JOIN
- RIGHT SEMI JOIN
- RIGHT ANTI JOIN

Условие JOIN
- ON
- USING

Обзор

Оператор **JOIN** объединяет выборку данных из двух таблиц, основываясь на данных в двух столбцах текущей среды. То есть в самом широком смысле JOIN — это декартово произведение двух таблиц, которое затем фильтруется по условию.

Оператор **JOIN** поддерживает **INNER**, **OUTER**, **CROSS**, **SEMI** и **ANTI** типы соединения.

```
<left_table> <join_type> JOIN <right_table> ON <join_condition>
```

Где:

- **LEFT/RIGHT** — задает, какая из таблиц будет считаться левой, а какая правой. Это важно для **OUTER**, **SEMI** и **ANTI** соединений, которые возвращают данные только из одной из таблиц.
- **INNER** — возвращает только те строки, которые удовлетворяют условию соединения.
- **OUTER** — возвращает все строки, которые удовлетворяют условию соединения, а также строки, которые не удовлетворяют условию соединения, из одной или обеих таблиц. Строки, которые не удовлетворяют условию соединения, дополняются значениями **NULL**.
- **CROSS** — возвращает декартово произведение двух таблиц.
- **SEMI** — возвращает строки из одной таблицы, которые удовлетворяют условию соединения с другой таблицей.
- **ANTI** — возвращает строки из одной таблицы, которые не удовлетворяют условию соединения с другой таблицей.

Дополнительные типы JOIN, доступные в KSQL:

- LEFT SEMI и ANTI JOIN
- RIGHT SEMI и ANTI JOIN
- RIGHT ANTI JOIN
- FULL JOIN

Если для JOIN требуется несколько условий, используйте **LOGICAL AND**.

Join conditions — это выражения, которые используются в операторе **JOIN** для определения того, какие строки из двух таблиц должны быть объединены. Они обычно включают в себя сравнение столбцов из обеих таблиц с использованием операторов сравнения, таких как **=**, **<**, **>**, **<=**, **>=**, **<>**. Условия соединения могут быть простыми или сложными, в зависимости от требований к объединению данных. Например, простое условие соединения может выглядеть так: **table1.column = table2.column**, где **table1** и **table2** — это имена двух таблиц, которые нужно объединить, а **column** — это имя столбца, по которому нужно выполнить объединение.

Join conditions могут также включать в себя несколько условий, объединенных с помощью логических операторов, таких как **AND** и **OR**. Например, условие соединения может выглядеть так: **table1.column1 = table2.column1 AND table1.column2 = table2.column2**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column1** и **column2** совпадают в обеих таблицах.

Join conditions могут также использовать функции и выражения для преобразования данных перед сравнением. Например, условие соединения может выглядеть так: **UPPER(table1.column) = LOWER(table2.column)**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column** совпадают в обеих таблицах, независимо от регистра символов.

В целом, join conditions являются важной частью оператора **JOIN**, поскольку они определяют, какие данные будут объединены и как они будут объединены. Правильно составленные join conditions могут помочь вам получить точные и полезные результаты объединения данных.

Ниже приведены примеры данных, которые будут использоваться в примерах:

```
CREATE TABLE leftJoin (id INTEGER, name VARCHAR, value INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='leftJoin', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO leftJoin VALUES(0, 'zero', 0);
INSERT INTO leftJoin VALUES(1, 'one', 1);
INSERT INTO leftJoin VALUES(2, 'two', 2);

SELECT * FROM leftJoin EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+----------+
|ID        |NAME      |VALUE     |
+----------+----------+----------+
|0         |zero      |0         |
|1         |one       |1         |
|2         |two       |2         |
Limit Reached
Query terminated

CREATE TABLE rightJoin (id INTEGER, name VARCHAR, value INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='rightJoin', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO rightJoin VALUES(0, 'zero', 0);
INSERT INTO rightJoin VALUES(2, 'two', 2);
INSERT INTO rightJoin VALUES(3, 'three', 3);

SELECT * FROM rightJoin EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+----------+
|ID        |NAME      |VALUE     |
+----------+----------+----------+
|0         |zero      |0         |
|2         |two       |2         |
|3         |three     |3         |
Limit Reached
Query terminated
```

- Синтаксис

```
CREATE TABLE name_type_id (id INTEGER, name VARCHAR, type VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='name_type_id', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO name_type_id VALUES(1, 'one', 1, 'number');
INSERT INTO name_type_id VALUES(2, 'two', 2, 'number');
INSERT INTO name_type_id VALUES(3, 'three', 3, 'number');
INSERT INTO name_type_id VALUES(4, 'four', 4, 'number');

SELECT * FROM name_type_id EMIT CHANGES LIMIT 4;

+----------+----------+----------+----------+
|ID        |NAME      |VALUE     |TYPE      |
+----------+----------+----------+----------+
|1         |one       |1         |number    |
|2         |two       |2         |number    |
|3         |three     |3         |number    |
|4         |four      |4         |number    |
Limit Reached
Query terminated
```

- Условие

```
CREATE TABLE new_id (id1 INTEGER, id2 INTEGER, name VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='new_id', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO new_id VALUES(1, 1, 'one');
INSERT INTO new_id VALUES(2, 2, 'two');
INSERT INTO new_id VALUES(3, 3, 'three');

SELECT * FROM new_id EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+----------+
|ID1       |ID2       |NAME      |
+----------+----------+----------+
|1         |1         |one       |
|2         |2         |two       |
|3         |3         |three     |
Limit Reached
Query terminated
```

Типы JOIN

INNER JOIN

Для каждой записи левого потока оператор **INNER JOIN** ищет совпадающие записи в правом потоке. **INNER JOIN** возвращает только те записи, которые имеют совпадающие значения в обеих таблицах. Если в одной из таблиц нет совпадающей записи, то она не будет включена в результирующую таблицу.

- Синтаксис

```
SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users INNER JOIN orders ON users.city_id=orders.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE orders (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='orders', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO orders VALUES(1, 'Order 1');
INSERT INTO orders VALUES(2, 'Order 2');
INSERT INTO orders VALUES(3, 'Order 3');

SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users INNER JOIN orders ON users.city_id=orders.id EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+
|USER      |TITLE     |
+----------+----------+
|John      |Order 1   |
|Mary      |Order 2   |
|Bob       |Order 3   |
Limit Reached
Query terminated
```

OUTER JOIN

Оператор **LEFT/RIGHT/FULL OUTER JOIN** комбинирует выполнение **INNER JOIN**, добавляя результаты выборки строки из второго потока, которые не имеют совпадающего ключа в первом потоке.

- **LEFT OUTER JOIN** возвращает все строки из левой таблицы, даже если в правой таблице нет совпадающих строк. **INNER JOIN** возвращает только строки, которые имеют совпадающие значения в обеих таблицах. **RIGHT OUTER JOIN** возвращает все строки из правой таблицы, даже если в левой таблице нет совпадающих строк. **FULL OUTER JOIN** возвращает все строки из обеих таблиц, даже если в одной из таблиц нет совпадающих строк.

- Синтаксис

```
SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users LEFT OUTER JOIN orders ON users.city_id=orders.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE orders (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='orders', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO orders VALUES(1, 'Order 1');
INSERT INTO orders VALUES(2, 'Order 2');

SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users LEFT OUTER JOIN orders ON users.city_id=orders.id EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+
|USER      |TITLE     |
+----------+----------+
|John      |Order 1   |
|Mary      |Order 2   |
|Bob       |null      |
Limit Reached
Query terminated
```

- **RIGHT OUTER JOIN** — аналогичен **LEFT OUTER JOIN**, но возвращает все строки из правой таблицы, даже если в левой таблице нет совпадающих строк.

- **FULL OUTER JOIN** — комбинирует **LEFT OUTER JOIN** и **RIGHT OUTER JOIN**. Возвращает все строки из обеих таблиц, даже если в одной из таблиц нет совпадающих строк.

- **OUTER JOIN** — возвращает все строки из обеих таблиц, даже если в одной из таблиц нет совпадающих строк.

FULL OUTER JOIN

- Синтаксис

```
SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users FULL OUTER JOIN orders ON users.city_id=orders.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE orders (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='orders', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO orders VALUES(1, 'Order 1');
INSERT INTO orders VALUES(2, 'Order 2');

SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users FULL OUTER JOIN orders ON users.city_id=orders.id EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+
|USER      |TITLE     |
+----------+----------+
|John      |Order 1   |
|Mary      |Order 2   |
|Bob       |null      |
Limit Reached
Query terminated
```

CROSS JOIN

Запрос **CROSS JOIN** возвращает декартово произведение двух таблиц. Каждая строка из первой таблицы объединяется с каждой строкой из второй таблицы. Результирующая таблица содержит все возможные комбинации строк из обеих таблиц. Например, если первая таблица содержит 3 строки, а вторая таблица содержит 4 строки, то результирующая таблица будет содержать 12 строк (3 * 4 = 12).

CROSS JOIN используется, когда нужно получить все возможные комбинации строк из двух таблиц, например, при создании отчетов или при анализе данных.

- Синтаксис

```
SELECT * FROM users CROSS JOIN orders;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE orders (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='orders', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO orders VALUES(1, 'Order 1');
INSERT INTO orders VALUES(2, 'Order 2');

SELECT * FROM users CROSS JOIN orders EMIT CHANGES LIMIT 6;

+----------+----------+----------+----------+----------+----------+
|USERS_ID  |USERS_NAME|USERS_CITY|ORDERS_ID |ORDERS_TIT|ORDERS_ROW|
|          |          |_ID       |          |LE        |TIME      |
+----------+----------+----------+----------+----------+----------+
|1         |John      |1         |1         |Order 1   |1676555...|
|1         |John      |1         |2         |Order 2   |1676555...|
|2         |Mary      |2         |1         |Order 1   |1676555...|
|2         |Mary      |2         |2         |Order 2   |1676555...|
|3         |Bob       |3         |1         |Order 1   |1676555...|
|3         |Bob       |3         |2         |Order 2   |1676555...|
Limit Reached
Query terminated
```

LEFT/RIGHT SEMI JOIN

Оператор **LEFT SEMI JOIN** возвращает строки из левой таблицы, которые имеют совпадающие значения в правой таблице. Оператор **RIGHT SEMI JOIN** возвращает строки из правой таблицы, которые имеют совпадающие значения в левой таблице. Оператор **LEFT SEMI JOIN** возвращает строки из левой таблицы, которые имеют совпадающие значения в правой таблице, но не возвращает данные из правой таблицы.

- Синтаксис RIGHT SEMI JOIN

```
SELECT rstate.title AS state, users.name AS user FROM users RIGHT SEMI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE rstate (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='rstate', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO rstate VALUES(1, 'Active');
INSERT INTO rstate VALUES(2, 'Inactive');

SELECT rstate.title AS state, users.name AS user FROM users RIGHT SEMI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id EMIT CHANGES LIMIT 2;

+----------+----------+
|STATE     |USER      |
+----------+----------+
|Active    |John      |
|Inactive  |Mary      |
Limit Reached
Query terminated
```

LEFT/RIGHT ANTI JOIN

LEFT ANTI JOIN возвращает строки из левой таблицы, которые не имеют совпадающих значений в правой таблице. Оператор **RIGHT ANTI JOIN** возвращает строки из правой таблицы, которые не имеют совпадающих значений в левой таблице.

- Синтаксис LEFT ANTI JOIN

```
SELECT users.name AS user, rstate.title AS state FROM users LEFT ANTI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE rstate (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='rstate', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO rstate VALUES(1, 'Active');
INSERT INTO rstate VALUES(2, 'Inactive');

SELECT users.name AS user, rstate.title AS state FROM users LEFT ANTI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id EMIT CHANGES LIMIT 1;

+----------+----------+
|USER      |STATE     |
+----------+----------+
|Bob       |null      |
Limit Reached
Query terminated
```

LEFT SEMI и ANTI JOIN

Оператор **LEFT SEMI JOIN** возвращает строки из левой таблицы, которые имеют совпадающие значения в правой таблице. Оператор **LEFT ANTI JOIN** возвращает строки из левой таблицы, которые не имеют совпадающих значений в правой таблице.

- Синтаксис LEFT SEMI JOIN

```
SELECT users.name AS user, rstate.title AS state FROM users LEFT SEMI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE rstate (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='rstate', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO rstate VALUES(1, 'Active');
INSERT INTO rstate VALUES(2, 'Inactive');

SELECT users.name AS user, rstate.title AS state FROM users LEFT SEMI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id EMIT CHANGES LIMIT 2;

+----------+----------+
|USER      |STATE     |
+----------+----------+
|John      |Active    |
|Mary      |Inactive  |
Limit Reached
Query terminated
```

RIGHT SEMI JOIN

Оператор **RIGHT SEMI JOIN** возвращает строки из правой таблицы, которые имеют совпадающие значения в левой таблице. Оператор **RIGHT ANTI JOIN** возвращает строки из правой таблицы, которые не имеют совпадающих значений в левой таблице.

- Синтаксис RIGHT ANTI JOIN

```
SELECT rstate.title AS state, users.name AS user FROM users RIGHT ANTI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id EMIT CHANGES LIMIT 1;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE rstate (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='rstate', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO rstate VALUES(1, 'Active');
INSERT INTO rstate VALUES(2, 'Inactive');

SELECT rstate.title AS state, users.name AS user FROM users RIGHT ANTI JOIN rstate ON users.city_id=rstate.id EMIT CHANGES LIMIT 1;

+----------+----------+
|STATE     |USER      |
+----------+----------+
|Inactive  |null      |
Limit Reached
Query terminated
```

Условие JOIN

JOIN — это оператор, который объединяет две таблицы по общему столбцу. Условие **JOIN** определяет, какие строки из двух таблиц должны быть объединены. Условие **JOIN** может быть простым или сложным, в зависимости от требований к объединению данных.

Условие **JOIN** может быть задано с помощью ключевых слов **ON** и **USING**.

ON

ON — это ключевое слово, которое используется для определения условия **JOIN**. Условие **ON** может быть простым или сложным, в зависимости от требований к объединению данных. Например, простое условие **ON** может выглядеть так: **table1.column = table2.column**, где **table1** и **table2** — это имена двух таблиц, которые нужно объединить, а **column** — это имя столбца, по которому нужно выполнить объединение.

Условие **ON** может также включать в себя несколько условий, объединенных с помощью логических операторов, таких как **AND** и **OR**. Например, условие **ON** может выглядеть так: **table1.column1 = table2.column1 AND table1.column2 = table2.column2**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column1** и **column2** совпадают в обеих таблицах.

Условие **ON** может также использовать функции и выражения для преобразования данных перед сравнением. Например, условие **ON** может выглядеть так: **UPPER(table1.column) = LOWER(table2.column)**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column** совпадают в обеих таблицах, независимо от регистра символов.

В целом, условие **ON** является важной частью оператора **JOIN**, поскольку оно определяет, какие данные будут объединены и как они будут объединены. Правильно составленное условие **ON** может помочь вам получить точные и полезные результаты объединения данных.

- Синтаксис

```
SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users INNER JOIN orders ON users.city_id=orders.id;
```

Пример:

```
CREATE TABLE users (id INTEGER, name VARCHAR, city_id INTEGER) WITH (KAFKA_TOPIC='users', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO users VALUES(1, 'John', 1);
INSERT INTO users VALUES(2, 'Mary', 2);
INSERT INTO users VALUES(3, 'Bob', 3);

CREATE TABLE orders (id INTEGER, title VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='orders', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO orders VALUES(1, 'Order 1');
INSERT INTO orders VALUES(2, 'Order 2');
INSERT INTO orders VALUES(3, 'Order 3');

SELECT users.name AS user, orders.title AS title FROM users INNER JOIN orders ON users.city_id=orders.id EMIT CHANGES LIMIT 3;

+----------+----------+
|USER      |TITLE     |
+----------+----------+
|John      |Order 1   |
|Mary      |Order 2   |
|Bob       |Order 3   |
Limit Reached
Query terminated
```

USING

USING — это ключевое слово, которое используется для определения условия **JOIN** в виде списка. Условие **USING** может быть простым или сложным, в зависимости от требований к объединению данных. Например, простое условие **USING** может выглядеть так: **USING (column)**, где **column** — это имя столбца, по которому нужно выполнить объединение.

Условие **USING** может также включать в себя несколько столбцов, разделенных запятыми. Например, условие **USING** может выглядеть так: **USING (column1, column2)**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column1** и **column2** совпадают в обеих таблицах.

Условие **USING** может также использовать функции и выражения для преобразования данных перед сравнением. Например, условие **USING** может выглядеть так: **USING (UPPER(column))**. Это условие будет возвращать только те строки, где значения в столбцах **column** совпадают в обеих таблицах, независимо от регистра символов.

В целом, условие **USING** является важной частью оператора **JOIN**, поскольку оно определяет, какие данные будут объединены и как они будут объединены. Правильно составленное условие **USING** может помочь вам получить точные и полезные результаты объединения данных.

- Синтаксис

```
SELECT * FROM <left_table> JOIN <right_table> USING (<column>);
```

Пример:

```
CREATE TABLE left_table (id INTEGER, name VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='left_table', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO left_table VALUES(1, 'one');
INSERT INTO left_table VALUES(2, 'two');

CREATE TABLE right_table (id INTEGER, type VARCHAR) WITH (KAFKA_TOPIC='right_table', PARTITIONS=1, VALUE_FORMAT='JSON');

INSERT INTO right_table VALUES(1, 'number');
INSERT INTO right_table VALUES(2, 'number');

SELECT * FROM left_table JOIN right_table USING (id) EMIT CHANGES LIMIT 2;

+----------+----------+----------+
|ID        |NAME      |TYPE      |
+----------+----------+----------+
|1         |one       |number    |
|2         |two       |number    |
Limit Reached
Query terminated
```

Подзапросы

Оглавление

Содержание

Назад к содержанию

- Обзор
- Подзапросы в FROM
- Подзапросы в JOIN
- Подзапросы в WHERE
  - IN
  - NOT IN
  - ANY
  - ALL
  - EXISTS

Обзор

Подзапрос - это SQL-запрос, вложенный в другой оператор или запрос. Он может быть вложен в операторы SELECT, INSERT, UPDATE или DELETE, а также может содержаться внутри другого подзапроса. Подзапросы позволяют выполнять сложные операции, такие как фильтрация данных, вычисление агрегатных значений и объединение данных из нескольких таблиц. Они могут использоваться в различных частях основного запроса, включая предложения WHERE, FROM и JOIN, для фильтрации данных.

Подзапросы можно разделить на несколько типов в зависимости от их использования и возвращаемых результатов. Подробнее познакомимся с ними ниже.

- Скалярные подзапросы возвращают одно значение (одну строку и один столбец) и часто используются в операторах SELECT.
- Списочные подзапросы возвращают несколько строк и одного столбца.

> **Лучшая практика**
>
> - Скалярные подзапросы подходят для получения одного значения. SELECT - наиболее часто используемый оператор для подзапросов.
> - Списочные используются в подзапросах с между операторами.

Ниже в статье продемонстрированы примеры подзапросов в операторе SELECT.

Создание таблиц для тестовых примеров

Чтобы воспользоваться примерами в данной статье приведем создание тестовых таблиц:

- employees

```
CREATE TABLE employees (
    id SERIAL,
    full_name TEXT,
    position TEXT,
    position_brief CHAR(4) GENERATED ALWAYS AS (
        CASE position
            WHEN 'developer' THEN 'dev'
            WHEN 'manager' THEN 'mngr'
            WHEN 'director' THEN 'dirc'
            WHEN 'team assistant engineer' THEN 'tae'
            WHEN 'junior engineer' THEN 'jre'
            WHEN 'senior engineer' THEN 'sre'
            WHEN 'support engineer 1st line' THEN 'sp1'
            WHEN 'support engineer 2nd line' THEN 'sp2'
            WHEN 'support engineer 3rd line' THEN 'sp3'
            WHEN 'head support' THEN 'hsp'
            ELSE 'n/a'
        END
    ) STORED,
    department TEXT,
    location TEXT,
    hire_date DATE,
    salary INT
);

INSERT INTO employees VALUES
    (1, 'James Wilson', 'CEO', 'c-level', 'Chicago', '2015-01-15', 15000),
    (2, 'Mary Burton', 'CTO', 'c-level', 'Chicago', '2015-02-01', 14000),
    (3, 'Patricia Robinson', 'CFO', 'c-level', 'San Francisco', '2015-02-15', 13000),
    (4, 'Robert Gray', 'director of IT', 'director', 'Chicago', '2015-03-01', 12000),
    (5, 'Elizabeth Turner', 'CEO-ASSIST', 'c-level', 'Chicago', 'elizabethsmith@aol.com', 3000),
    (6, 'Linda Walker', 'CTO-ASSIST', 'c-level', 'Chicago', 'lindawalker@gmail.com', 3000),
    (7, 'Paul Green', '2015-03-07', 'c-level', 'Chicago', 'patricia@yahoo.com', 3000),
    (8, 'Andrew Clarke', '2015-03-15', 'c-level', 'Los Angeles', 'andrewclarke@aol.com', 3000),
    (9, 'Barbara Lewis', '2015-03-20', 'c-level', 'San Francisco', 'barbaralewis@gmail.com', 3000),
    (10, 'Eric Lee', '2015-07-01', 'c-level', 'New York', 'ericlee@hotmail.com', 3000),
    (11, 'David Brown', '2015-08-01', 'c-level', 'Chicago', 'davidbrown@aol.com', 3000),
    (12, 'Jessica Taylor', '2015-08-15', 'c-level', 'Chicago', 'jessicataylor@gmail.com', 3000),
    (13, 'Donald Carter', '2015-07-07', 'c-level', 'Seattle', 'charlesbrown@aol.com', 3000),
    (14, 'Susan Miller', '2015-07-15', 'c-level', 'Chicago', 'susanmiller@aol.com', 3000),
    (15, 'Elizabeth Collins', '2015-08-01', 'c-level', 'Chicago', 'susanmiller@aol.com', 3000);
```

```
 id | full_name | position | position_brief | department | location | hire_date | salary
----+-----------+----------+----------------+------------+----------+-----------+--------
  1 | James Wilson | CEO | c-level | director | New York | 2015-01-15 | 15000
  2 | Mary Burton | CTO | c-level | director | Chicago | 2015-02-01 | 14000
  3 | Patricia Robinson | CFO | c-level | director | Los Angeles | 2015-02-15 | 13000
  4 | Robert Gray | director of IT | director | director | Seattle | 2015-03-01 | 12000
  5 | Elizabeth Turner | CEO-ASSIST | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
  6 | Linda Walker | CTO-ASSIST | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
  7 | Paul Green | 2015-03-07 | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
  8 | Andrew Clarke | 2015-03-15 | c-level | director | Los Angeles | 2015-03-01 | 3000
  9 | Barbara Lewis | 2015-03-20 | c-level | director | San Francisco | 2015-03-01 | 3000
 10 | Eric Lee | 2015-07-01 | c-level | director | New York | 2015-03-01 | 3000
 11 | David Brown | 2015-08-01 | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
 12 | Jessica Taylor | 2015-08-15 | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
 13 | Donald Carter | 2015-07-07 | c-level | director | Seattle | 2015-03-01 | 3000
 14 | Susan Miller | 2015-07-15 | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
 15 | Elizabeth Collins | 2015-08-01 | c-level | director | Chicago | 2015-03-01 | 3000
```

- employees_bonus_oct_24

```
CREATE TABLE employees_bonus_oct_24 (employee_id SERIAL, bonus DECIMAL(10,2) ENCODE = MostlyTwo DEFAULT 0 employee_id);

INSERT INTO employees_bonus_oct_24
VALUES (1, 700), (2, 650), (3, 500), (4, 750), (5, 250), (6, 200), (7, 150), (8, 100), (9, 75), (10, 210), (11, 300), (12, 475), (13, 400), (14, 300), (15, 400);
```

```
 employee_id | bonus
-------------+-------
           1 |   700
           2 |   650
           3 |   500
           4 |   750
           5 |   250
           6 |   200
           7 |   150
           8 |   100
           9 |    75
          10 |   210
          11 |   300
          12 |   475
          13 |   400
          14 |   300
          15 |   400
```

- employees_bonus_oct_24_full

```
CREATE TABLE employees_bonus_oct_24_full (
    employee_id SERIAL,
    full_name TEXT,
    position TEXT,
    department TEXT,
    bonus DECIMAL(10,2)
ENCODE = MostlyTwo
DEFAULT 0 employee_id);

INSERT INTO employees_bonus_oct_24_full SELECT
    employees_bonus_oct_24.employee_id,
    full_name,
    position,
    department,
    bonus
FROM employees_bonus_oct_24
INNER JOIN employees ON employees_bonus_oct_24.employee_id = employees.id;
```

```
 employee_id | full_name | position | department | bonus
-------------+-----------+----------+------------+-------
           1 | James Wilson | CEO | director | 700
           2 | Mary Burton | CTO | director | 650
           3 | Patricia Robinson | CFO | director | 500
           4 | Robert Gray | director of IT | director | 750
           5 | Elizabeth Turner | CEO-ASSIST | director | 250
           6 | Linda Walker | CTO-ASSIST | director | 200
           7 | Paul Green | 2015-03-07 | director | 150
           8 | Andrew Clarke | 2015-03-15 | director | 100
           9 | Barbara Lewis | 2015-03-20 | director | 75
          10 | Eric Lee | 2015-07-01 | director | 210
          11 | David Brown | 2015-08-01 | director | 300
          12 | Jessica Taylor | 2015-08-15 | director | 475
          13 | Donald Carter | 2015-07-07 | director | 400
          14 | Susan Miller | 2015-07-15 | director | 300
          15 | Elizabeth Collins | 2015-08-01 | director | 400
```

Подзапросы в FROM

В этом типе источника данных для оператора SELECT в качестве FROM может использоваться не только таблица или представление, но и подзапрос.

```
SELECT * FROM (<subquery>) [AS <alias>]
```

В отличие от стандартного SQL, после подзапроса в обязательном порядке должно быть ключевое слово AS <alias>. Это может сделать для совместимости, но указывать имя чаще не имеет смысла.

В следующем запросе подзапрос в выражении FROM возвращает таблицу сотрудников department, из которых и нужно прочитать имена сотрудников с помощью внешнего запроса.

```
SELECT employee, bonus, rotation_to_max
FROM
    (
        SELECT
            full_name AS employee,
            bonus,
            round(bonus/(SELECT max(bonus) FROM employees_bonus_oct_24_full), 2) AS rotation_to_max
        FROM employees_bonus_oct_24_full
        WHERE department = 'director'
    )
WHERE rotation_to_max = 0.5;
```

```
  employee   | bonus | rotation_to_max
-------------+-------+-----------------
 Mary Burton |   650 |            0.50
 Elizabeth Turner |   250 |            0.25
```

Подзапросы в JOIN

В операторе SELECT подзапрос JOIN аналогичен подзапросу FROM, только используется для объединения данных. Сначала выполняется подзапрос (поиск в базе таблицы), а затем - результат (вложенный) JOINED и читаются. Чтобы было решить, подзапрос использовать или нет, можно сравнить производительность запросов.

Например, в следующем запросе показано количество сотрудников в каждом департаменте. FROM запросе отсутствует отображение в каждом отделе с помощью LEFT ANY JOIN (включает отображение в каждом отделе) с подзапросом в каждом отделе с помощью JOIN, который возвращает количество сотрудников в каждом отделе.

```
SELECT department, number_of_employees, bonus_less_500
FROM
    department
LEFT ANY JOIN
    (
        SELECT department, count() AS bonus_less_500
        FROM employees_bonus_oct_24_full
        WHERE bonus < 500
        GROUP BY department
    ) USING department
SETTINGS joined_subquery_requires_alias = 0;
```

```
 department | number_of_employees | bonus_less_500
------------+---------------------+----------------
 director   |                  15 |              9
 HR         |                   1 |              1
 tech support |                   1 |              1
```

Подзапросы в WHERE

Подзапросы часто используются в выражении WHERE, которое используется в операторе SELECT для фильтрации данных. Они устраняются для определения условий фильтрации данных на основе результатов другого запроса.

- Подзапросы, возвращающие одно значение, обычно используются с операторами =, <, >, <=, >= и <>.
- Подзапросы, возвращающие несколько значений, часто используются с операторами IN, NOT IN, ANY, ALL и EXISTS, которые позволяют проверять, соответствует ли значение какому-либо значению в наборе строк. Примеры использования подзапросов в WHERE приведены ниже.

IN

Синтаксис оператора IN с использованием подзапроса:

```
<IN_expression> IN (<IN_subquery>)
```

Оператор IN выполняет поиск IN_expression, указанный его в основном или всем строки результата подзапроса IN_subquery и возвращает:

- 1 если в результате подзапроса IN_subquery найдена строка данных IN_expression.
- 0 в противном случае.

Здесь:

- в результате подзапроса IN_subquery не найдено ни одной строки данных IN_expression.
- IN_subquery возвращает не одной строки.

Оператор IN имеет часто встречаемую ошибку. Если в подзапросе SELECT это условие, которое вернуть anything_null, то результатом IN (по умолчанию).

В следующем запросе использован подзапрос IN, чтобы выбрать информацию о сотрудниках из которых таблица только для сотрудников, проживающих в Нью-Йорке.

```
SELECT full_name FROM employees_bonus_oct_24_full
WHERE employee_id IN (SELECT id FROM employees WHERE location='New York');
```

```
 full_name
-----------
 James Wilson
 Eric Lee
 Linda Black
 Sandra Lewis
 Mark Armstrong
```

> **Лучшая практика**
>
> - В подзапросе может быть указано более одного столбца для фильтрации нескольких полей столбцов сложных и операторов IN должны совпадать:
>
> ```
> (<column1>, <column2>) IN (SELECT <IN_subquery.result_column1>, <IN_subquery.result_column2> FROM ...)
> ```
>
> - Операторы IN с подзапросами можно использовать в любой части предложения WHERE, а также в других предложениях или операторах.
> - При использовании объектов оператора IN с подзапросом в качестве IN_expression, IN_subquery и IN_expression должны быть совместимы по типам данных, в противном случае возникнет ошибка DB::Exception.

NOT IN

Синтаксис оператора NOT IN с подзапросом:

```
<NOT_IN_expression> NOT IN (<NOT_IN_subquery>)
```

Оператор NOT IN_expression выполняется аналогично с оператором IN, но возвращает 1 если NOT_IN_subquery. В следующем значении:

- если в результате NOT_IN_expression NOT_IN_subquery не найдено совпадение, или подзапрос не возвращает ни одной строки.
- 0 если в результате подзапроса NOT_IN_subquery есть хотя бы одна строка, совпадающая с NOT_IN_expression.

Например, следующий запрос выводит данные о таких сотрудниках, проживающих за Нью-Йорке.

```
SELECT full_name FROM employees_bonus_oct_24_full
WHERE employee_id NOT IN (SELECT id FROM employees WHERE location='New York');
```

```
 full_name
-----------
 Mary Burton
 Patricia Robinson
 Robert Gray
 Elizabeth Turner
 Linda Walker
 Paul Green
 Andrew Clarke
 Barbara Lewis
 David Brown
 Jessica Taylor
 Donald Carter
 Susan Miller
 Elizabeth Collins
```

ANY

Синтаксис оператора ANY с подзапросом:

```
<ANY_expression> <operator> ANY (<ANY_subquery>)
```

Оператор ANY выполняется аналогично с IN. Если проверочный выше оператор (<, >, =, !=, <=, >=) применить следующим образом, результат возвращает будет так же:

- 1 если ANY_expression значение есть в результате подзапроса ANY_expression и подзапроса ANY_subquery с помощью оператора operator и возвращает 1.
- 0 если есть при отсутствии результата подзапроса ANY_subquery.

Например, следующий запрос выводит данные о сотрудниках, проживающих за Нью-Йорке.

```
SELECT full_name FROM employees_bonus_oct_24_full
WHERE employee_id = ANY (SELECT id FROM employees WHERE location='New York');
```

```
 full_name
-----------
 James Wilson
 Eric Lee
 Linda Black
 Sandra Lewis
 Mark Armstrong
```

ALL

Синтаксис оператора ALL с подзапросом:

```
<ALL_expression> <operator> ALL (<ALL_subquery>)
```

Оператор ALL выполняется аналогично с ANY. Если проверочный выше оператор (<, >, =, !=, <=, >=) применить следующим образом, результат возвращает будет так же:

- 1 если ALL_expression значение есть в результате подзапроса ALL_expression и подзапроса ALL_subquery с помощью оператора operator и возвращает 1. Если результат подзапроса ALL_subquery не возвращает ни одной строки.
- 0 если в результате подзапроса ALL_subquery есть хотя бы одна строка, которая не соответствует ALL_expression.

Например, следующий запрос выводит данные о сотрудниках, проживающих за Нью-Йорке.

```
SELECT full_name FROM employees_bonus_oct_24_full
WHERE bonus > ALL (SELECT bonus FROM employees_bonus_oct_24_full WHERE department='tech support');
```

```
 full_name | bonus | department
-----------+-------+------------
 Mary Burton |   650 | director
 Patricia Robinson |   500 | director
 Robert Gray |   750 | director
 Elizabeth Turner |   250 | director
 Paul Green |   150 | director
 Andrew Clarke |   100 | director
 Barbara Lewis |    75 | director
 David Brown |   300 | director
 Jessica Taylor |   475 | director
 Donald Carter |   400 | director
 Susan Miller |   300 | director
 Elizabeth Collins |   400 | director
```

EXISTS

Синтаксис оператора EXISTS:

```
EXISTS (<subquery>)
```

Оператор EXISTS возвращает только один строковый результат выполнения подзапроса. Если результат пустой, то оператор возвращает 0. В остальных случаях оператор возвращает 1.

> **Внимание!**
>
> Скалярные и таблицы или столбцы дополнительного запроса не поддерживаются в подзапросах.

Оператор EXISTS обычно используется с коррелированными подзапросами. Используется вложенный запрос, который ссылается на столбцы из внешнего запроса. В результате внешний запрос возвращает только те строки, для которых подзапрос возвращает хотя бы одну строку.

```
SELECT full_name FROM employees_bonus_oct_24_full
WHERE EXISTS (SELECT 1 FROM employees WHERE location='Chicago');
```

```
 full_name
-----------
 James Wilson
 Mary Burton
 Patricia Robinson
 Robert Gray
 Elizabeth Turner
 Linda Walker
 Paul Green
 Andrew Clarke
 Barbara Lewis
 David Brown
 Jessica Taylor
 Donald Carter
 Susan Miller
 Elizabeth Collins
```

Комбинирование запросов (UNION, INTERSECT, EXCEPT)

Д. Елена Дворкина

Содержание

Назад к содержанию

UNION
└ Примеры
INTERSECT
└ Примеры
EXCEPT
└ Примеры

Для объединения результатов двух и более запросов можно использовать операторы множеств UNION, INTERSECT и EXCEPT.

Создание таблиц для тестовых примеров

Чтобы воспроизвести приведенные в данной статье примеры и посмотреть, как в ClickHouse работают различные операторы объединения множеств, создайте предварительно таблицы:

- `products_2023` – каталог продуктов за 2023 год:

```
CREATE TABLE products_2023
(
    id UInt32,
    name String,
    category String,
    price Float32
) ENGINE = MergeTree()
ORDER BY id;
```

```
INSERT INTO products_2023 VALUES
(1, 'Office Chair', 'Furniture', 175),
(2, 'Backpack', 'Accessories', 40),
(3, 'Monitor', 'Electronics', 200),
(4, 'Tablet', 'Electronics', 350),
(5, 'Water Bottle', 'Accessories', 10),
(6, 'Office Desk', 'Furniture', 250);
```

```
┌─id─┬─name─────────┬─category────┬─price─┐
│  1 │ Office Chair │ Furniture   │   175 │
│  2 │ Backpack     │ Accessories │    40 │
│  3 │ Monitor      │ Electronics │   200 │
│  4 │ Tablet       │ Electronics │   350 │
│  5 │ Water Bottle │ Accessories │    10 │
│  6 │ Office Desk  │ Furniture   │   250 │
└────┴──────────────┴─────────────┴───────┘
```

- `products_2024` – каталог продуктов за 2024 год:

```
CREATE TABLE products_2024
(
    id UInt32,
    name String,
    category String,
    price Float32
) ENGINE = MergeTree()
ORDER BY id;
```

```
INSERT INTO products_2024 VALUES
(1, 'Office Chair', 'Furniture', 175),
(2, 'Backpack', 'Accessories', 40),
(3, 'Monitor', 'Electronics', 200),
(6, 'Office Desk', 'Furniture', 250),
(7, 'Laptop', 'Electronics', 1000),
(8, 'Smartphone', 'Electronics', 700),
(9, 'Cap', 'Accessories', 6),
(10, 'Coffee Table', 'Furniture', 180);
```

```
┌─id─┬─name─────────┬─category────┬─price─┐
│  1 │ Office Chair │ Furniture   │   175 │
│  2 │ Backpack     │ Accessories │    40 │
│  3 │ Monitor      │ Electronics │   200 │
│  6 │ Office Desk  │ Furniture   │   250 │
│  7 │ Laptop       │ Electronics │  1000 │
│  8 │ Smartphone   │ Electronics │   700 │
│  9 │ Cap          │ Accessories │     6 │
│ 10 │ Coffee Table │ Furniture   │   180 │
└────┴──────────────┴─────────────┴───────┘
```

- `sales_2024_may` – данные о продажах в мае 2024 года:

```
CREATE TABLE sales_2024_may (
    sale_id UInt32,
    product_name String,
    sale_date Date DEFAULT today(now())
)
ENGINE = MergeTree()
ORDER BY sale_id;
```

```
INSERT INTO sales_2024_may VALUES
(1, 'Smartphone', '2024-05-06'),
(2, 'Smartphone', '2024-05-07'),
(3, 'Monitor', '2024-05-07'),
(4, 'Office Desk', '2024-05-08'),
(5, 'Monitor', '2024-05-09'),
(6, 'Office Chair', '2024-05-09'),
(7, 'Backpack', '2024-05-10'),
(8, 'Backpack', '2024-05-11'),
(9, 'Cap', '2024-05-11'),
(10, 'Cap', '2024-05-12');
```

```
┌─sale_id─┬─product_name─┬─sale_date──┐
│       1 │ Smartphone   │ 2024-05-06 │
│       2 │ Smartphone   │ 2024-05-07 │
│       3 │ Monitor      │ 2024-05-07 │
│       4 │ Office Desk  │ 2024-05-08 │
│       5 │ Monitor      │ 2024-05-09 │
│       6 │ Office Chair │ 2024-05-09 │
│       7 │ Backpack     │ 2024-05-10 │
│       8 │ Backpack     │ 2024-05-11 │
│       9 │ Cap          │ 2024-05-11 │
│      10 │ Cap          │ 2024-05-12 │
└─────────┴──────────────┴────────────┘
```

UNION

Выражение `UNION` добавляет к результату первого запроса результат второго запроса. Может использоваться в двух режимах:

- `UNION ALL` – результат объединения включается все строки из результатов обоих запросов, в том числе повторяющиеся;
- `UNION DISTINCT` – из результата объединения исключаются повторяющиеся строки.

Если ключевое слово `ALL` или `DISTINCT` явно не указано, поведение `UNION` определяется настройкой `union_default_mode`, значениями которой может быть `ALL`, `DISTINCT` или пустая строка (в этом случае при использовании `UNION` генерируется исключение).

Синтаксис в общем виде:

```
SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table1>
[WHERE <condition>]

UNION [ALL | DISTINCT]

SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table2>
[WHERE <condition>]
```

Результирующие столбцы сопоставляются по их индексу (порядку внутри `SELECT`). Если имена столбцов не совпадают, то имена для конечного результата берутся из первого запроса.

При объединении выполняется приведение типов. Например, если два запроса имеют одно и то же поле с совместимыми типами non-Nullable и Nullable, результат объединения будет иметь поле типа Nullable.

Запросы, которые являются частью `UNION`, могут быть заключены в круглые скобки. `ORDER BY` и `LIMIT` применяются к отдельным запросам, а не к конечному результату. Если нужно применить преобразование к конечному результату, поместите все запросы с `UNION` в подзапрос и выражение `FROM`.

Примеры

UNION ALL

Следующий запрос объединяет каталоги товаров за 2023 и 2024 годы:

```
SELECT id, name FROM products_2023
UNION ALL
SELECT id, name FROM products_2024;
```

```
┌─id─┬─name─────────┐
│  1 │ Office Chair │
│  2 │ Backpack     │
│  3 │ Monitor      │
│  4 │ Tablet       │
│  5 │ Water Bottle │
│  6 │ Office Desk  │
└────┴──────────────┘
┌─id─┬─name─────────┐
│  1 │ Office Chair │
│  2 │ Backpack     │
│  3 │ Monitor      │
│  6 │ Office Desk  │
│  7 │ Laptop       │
│  8 │ Smartphone   │
│  9 │ Cap          │
│ 10 │ Coffee Table │
└────┴──────────────┘
```

UNION DISTINCT

Следующий запрос объединяет каталоги товаров за 2023 и 2024 годы, исключая дублирование:

```
SELECT id, name FROM products_2023
UNION DISTINCT
SELECT id, name FROM products_2024;
```

```
┌─id─┬─name─────────┐
│  1 │ Office Chair │
│  2 │ Backpack     │
│  3 │ Monitor      │
│  4 │ Tablet       │
│  5 │ Water Bottle │
│  6 │ Office Desk  │
└────┴──────────────┘
┌─id─┬─name─────────┐
│  7 │ Laptop       │
│  8 │ Smartphone   │
│  9 │ Cap          │
│ 10 │ Coffee Table │
└────┴──────────────┘
```

INTERSECT

Выражение `INTERSECT` возвращает все строки, которые есть как в результате первого запроса, так и в результате второго запроса. Запросы должны совпадать по количеству столбцов, их порядку и типам данных. Результат `INTERSECT` может содержать дубликаты строк. Чтобы исключить дубликаты, используйте `INTERSECT DISTINCT`.

Если использовалось несколько выражений `INTERSECT` и скобки не указаны, `INTERSECT` выполняется по порядку слева направо. У `INTERSECT` имеет более высокий приоритет выполнения, чем `UNION` и `EXCEPT`.

Синтаксис в общем виде:

```
SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table1>
[WHERE <condition>]

INTERSECT [DISTINCT]

SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table2>
[WHERE <condition>]
```

Примеры

Следующий запрос возвращает названия продуктов, проданных в мае 2024 года, которые входят в категорию `Electronics` по данным таблицы `products_2024`:

```
SELECT product_name FROM sales_2024_may
INTERSECT
SELECT name FROM products_2024 WHERE category='Electronics';
```

В результате видно, что было по две продажи продуктов `Smartphone` и `Monitor`.

```
┌─product_name─┐
│ Smartphone   │
│ Smartphone   │
│ Monitor      │
│ Monitor      │
└──────────────┘
```

Ключевое слово `DISTINCT` исключает дубликаты строк из результата предыдущего запроса:

```
SELECT product_name FROM sales_2024_may
INTERSECT DISTINCT
SELECT name FROM products_2024 WHERE category='Electronics';
```

```
┌─product_name─┐
│ Smartphone   │
│ Monitor      │
└──────────────┘
```

EXCEPT

Выражение `EXCEPT` возвращает результат первого запроса, исключая строки, которые также входят в результат второго запроса. Запросы должны совпадать по количеству столбцов, их порядку и типам данных. Результат `EXCEPT` может содержать дубликаты строк. Чтобы исключить дубликаты, используйте `EXCEPT DISTINCT`.

Если использовалось несколько выражений `EXCEPT` и скобки не указаны, `EXCEPT` выполняется по порядку слева направо. У `EXCEPT` такой же приоритет выполнения, как у `UNION` – более низкий, чем у `INTERSECT`.

Синтаксис в общем виде:

```
SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table1>
[WHERE <condition>]

EXCEPT [DISTINCT]

SELECT <column1> [, <column2> ]
FROM <table2>
[WHERE <condition>]
```

Примеры

EXCEPT

Следующий запрос возвращает названия проданных в мае 2024 года продуктов, которые не входят в категорию `Electronics`:

```
SELECT product_name FROM sales_2024_may
EXCEPT
SELECT name FROM products_2024 WHERE category='Electronics';
```

```
┌─product_name─┐
│ Office Desk  │
│ Office Chair │
│ Backpack     │
│ Backpack     │
│ Cap          │
│ Cap          │
└──────────────┘
```

Используйте ключевое слово `DISTINCT`, чтобы убрать дублирование из результата предыдущего запроса:

```
SELECT product_name FROM sales_2024_may
EXCEPT DISTINCT
SELECT name FROM products_2024 WHERE category='Electronics';
```

```
┌─product_name─┐
│ Office Desk  │
│ Office Chair │
│ Backpack     │
│ Cap          │
└──────────────┘
```

Общие табличные выражения (CTE)

Содержание

Синтаксис CTE

Примеры

- Запрос с CTE
- Несколько CTE в запросе
- Вложенность CTE

Рекурсивные CTE

- Обзор
- Простое число
- Выявление бесконечных циклов

Порядок поиска

Выявление бесконечных циклов

Общие табличные выражения (Common Table Expression, CTE) – именованный набор данных, создаваемый оператором WITH. Определяется в рамках одного запроса, может использоваться несколько раз. Может быть рекурсивным. Аналогичен представлению, но существует только в рамках запроса.

Синтаксис CTE

CTE создаются с помощью ключевого слова **WITH**. Перед основным запросом.

```
WITH cte_name AS ( -- имя_CTE AS (
    -- запрос_здесь
)
SELECT * FROM cte_name; -- использование CTE
```

Где:

- **cte_name** – имя CTE, которое будет использоваться в запросе ниже по коду.
- **AS (...)** – ключевое слово AS, за ним в скобках запрос, который и создаёт CTE.
- **SELECT * FROM cte_name** – основной запрос, использующий CTE.

Можно создать несколько CTE, разделяя их запятыми:

```
WITH cte_name_1 AS (...),
     cte_name_2 AS (...)
SELECT * FROM cte_name_1, cte_name_2;
```

Примеры

В этих примерах применяется таблица employees[1], которая содержит данные о сотрудниках, задействованных в организации (их имя, должность, зарплата и т.д.).

Также в примерах используется оператор [UNION ALL](#) для объединения результатов нескольких запросов.

```
CREATE TABLE employees (
    emp_id INTEGER,
    full_name TEXT,
    position TEXT,
    salary INTEGER,
    manager_id INTEGER,
    hire_date DATE
);

INSERT INTO employees (emp_id, full_name, position, salary, manager_id, hire_date)
VALUES
    (1, 'Harry Potter', 'CEO', 1000000, NULL, '2010-01-01'),
    (2, 'Ron Weasley', 'CTO', 500000, 1, '2012-03-15'),
    (3, 'Hermione Granger', 'CFO', 500000, 1, '2011-07-20'),
    (4, 'Albus Dumbledore', 'Director', 300000, 1, '2013-05-10'),
    (5, 'Severus Snape', 'Director', 300000, 1, '2013-06-01'),
    (6, 'Rubeus Hagrid', 'Director', 300000, 1, '2013-08-12'),
    (7, 'Minerva McGonagall', 'Director', 300000, 1, '2013-09-05'),
    (8, 'Sirius Black', 'Director', 300000, 1, '2013-10-20'),
    (9, 'Remus Lupin', 'Director', 300000, 1, '2013-11-15'),
    (10, 'Fleur Delacour', 'Director', 300000, 1, '2013-12-01'),
    (11, 'Cedric Diggory', 'Director', 300000, 1, '2014-01-10'),
    (12, 'Viktor Krum', 'Director', 300000, 1, '2014-02-05'),
    (13, 'Luna Lovegood', 'Director', 300000, 1, '2014-03-01'),
    (14, 'Neville Longbottom', 'Director', 300000, 1, '2014-04-15'),
    (15, 'Ginny Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-05-20'),
    (16, 'Fred Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-06-10'),
    (17, 'George Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-07-01'),
    (18, 'Percy Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-08-15'),
    (19, 'Bill Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-09-05'),
    (20, 'Charlie Weasley', 'Director', 300000, 1, '2014-10-20');
```

emp_id	full_name	position	salary	manager_id	hire_date
1	Harry Potter	CEO	1000000	NULL	2010-01-01
2	Ron Weasley	CTO	500000	1	2012-03-15
3	Hermione Granger	CFO	500000	1	2011-07-20
4	Albus Dumbledore	Director	300000	1	2013-05-10
5	Severus Snape	Director	300000	1	2013-06-01
6	Rubeus Hagrid	Director	300000	1	2013-08-12
7	Minerva McGonagall	Director	300000	1	2013-09-05
8	Sirius Black	Director	300000	1	2013-10-20
9	Remus Lupin	Director	300000	1	2013-11-15
10	Fleur Delacour	Director	300000	1	2013-12-01
11	Cedric Diggory	Director	300000	1	2014-01-10
12	Viktor Krum	Director	300000	1	2014-02-05
13	Luna Lovegood	Director	300000	1	2014-03-01
14	Neville Longbottom	Director	300000	1	2014-04-15
15	Ginny Weasley	Director	300000	1	2014-05-20
16	Fred Weasley	Director	300000	1	2014-06-10
17	George Weasley	Director	300000	1	2014-07-01
18	Percy Weasley	Director	300000	1	2014-08-15
19	Bill Weasley	Director	300000	1	2014-09-05
20	Charlie Weasley	Director	300000	1	2014-10-20

Запрос с CTE

В приведенном ниже запросе:

- Используется CTE **high_salary**, выбирающий сотрудников с зарплатой выше 500000.
- Запрос затем выбирает из этого CTE имена и должности сотрудников.

```
WITH high_salary AS (
    SELECT employee_id, full_name, position, salary, manager_id, hire_date
    FROM employees
    WHERE salary > 500000
)
SELECT full_name, position
FROM high_salary;
```

full_name	position
Harry Potter	CEO

Несколько CTE в запросе

В следующем примере используются два CTE:

- **high_salary** (аналогичный предыдущему примеру)
- **low_salary** (CTE, который выбирает сотрудников с зарплатой ниже 500000).

```
WITH high_salary AS (
    SELECT employee_id, full_name, position, salary, manager_id, hire_date
    FROM employees
    WHERE salary > 500000
),
low_salary AS (
    SELECT employee_id, full_name, position, salary, manager_id, hire_date
    FROM employees
    WHERE salary < 500000
)
SELECT * FROM high_salary
UNION ALL
SELECT * FROM low_salary;
```

employee_id	full_name	position	salary	manager_id	hire_date
1	Harry Potter	CEO	1000000	NULL	2010-01-01
4	Albus Dumbledore	Director	300000	1	2013-05-10
5	Severus Snape	Director	300000	1	2013-06-01
6	Rubeus Hagrid	Director	300000	1	2013-08-12
7	Minerva McGonagall	Director	300000	1	2013-09-05
8	Sirius Black	Director	300000	1	2013-10-20
9	Remus Lupin	Director	300000	1	2013-11-15
10	Fleur Delacour	Director	300000	1	2013-12-01
11	Cedric Diggory	Director	300000	1	2014-01-10
12	Viktor Krum	Director	300000	1	2014-02-05
13	Luna Lovegood	Director	300000	1	2014-03-01
14	Neville Longbottom	Director	300000	1	2014-04-15
15	Ginny Weasley	Director	300000	1	2014-05-20
16	Fred Weasley	Director	300000	1	2014-06-10
17	George Weasley	Director	300000	1	2014-07-01
18	Percy Weasley	Director	300000	1	2014-08-15
19	Bill Weasley	Director	300000	1	2014-09-05
20	Charlie Weasley	Director	300000	1	2014-10-20
2	Ron Weasley	CTO	500000	1	2012-03-15
3	Hermione Granger	CFO	500000	1	2011-07-20

Вложенные CTE

Следующий запрос показывает пример общих запросов, вложенных друг в друга. Здесь используется CTE **monthly_sales**, который затем используется в другом CTE **top_employees**, который, в свою очередь, используется в основном запросе.

- **WITH monthly_sales AS (...)** – создаёт CTE **monthly_sales**, который суммирует продажи каждого сотрудника по месяцам.
- **WITH top_employees AS (...)** – создаёт CTE **top_employees**, который выбирает сотрудников, чьи продажи превышают 10000.
- **SELECT ... FROM top_employees ...** – основной запрос, который выбирает данные из CTE **top_employees** и сортирует их по убыванию продаж.

```
WITH monthly_sales AS (
    SELECT
        emp_id,
        EXTRACT(MONTH FROM sale_date) AS sale_month,
        SUM(amount) AS total_sales
    FROM sales
    GROUP BY emp_id, EXTRACT(MONTH FROM sale_date)
),
top_employees AS (
    SELECT
        emp_id,
        sale_month,
        total_sales
    FROM monthly_sales
    WHERE total_sales > 10000
)
SELECT
    e.full_name,
    t.sale_month,
    t.total_sales
FROM top_employees t
JOIN employees e ON t.emp_id = e.emp_id
ORDER BY t.total_sales DESC;
```

```
CREATE TABLE sales (
    sale_id INTEGER,
    emp_id INTEGER,
    sale_date DATE,
    amount INTEGER
);

INSERT INTO sales (sale_id, emp_id, sale_date, amount)
VALUES
    (1, 1, '2023-01-15', 15000),
    (2, 2, '2023-02-20', 12000),
    (3, 3, '2023-03-10', 18000),
    (4, 4, '2023-04-05', 9000),
    (5, 5, '2023-05-12', 11000),
    (6, 6, '2023-06-18', 13000),
    (7, 7, '2023-07-22', 16000),
    (8, 8, '2023-08-30', 14000),
    (9, 9, '2023-09-14', 17000),
    (10, 10, '2023-10-25', 19000);
```

sale_id	emp_id	sale_date	amount
1	1	2023-01-15	15000
2	2	2023-02-20	12000
3	3	2023-03-10	18000
4	4	2023-04-05	9000
5	5	2023-05-12	11000
6	6	2023-06-18	13000
7	7	2023-07-22	16000
8	8	2023-08-30	14000
9	9	2023-09-14	17000
10	10	2023-10-25	19000

full_name	sale_month	total_sales
Charlie Weasley	10	19000
Remus Lupin	9	17000
Cedric Diggory	7	16000
Hermione Granger	3	18000
Sirius Black	8	14000
Rubeus Hagrid	6	13000
Harry Potter	1	15000

Рекурсивные CTE

Обзор

Для работы с иерархическими данными (деревья, графы) используются рекурсивные CTE, которые в интернете часто называют просто рекурсивными запросами. Они позволяют обращаться к данным, которые ссылаются друг на друга.

Рекурсивный CTE состоит из двух частей, разделенных ключевым словом **UNION**. Первая часть называется **якорем** (anchor), вторая – **рекурсивной частью**.

```
WITH RECURSIVE cte_name (a, b) AS (
    якорь_без_ссылки_на_cte_name
    UNION
    рекурсивная_часть_со_ссылкой_на_cte_name
)
SELECT * FROM cte_name; -- Использование CTE
```

Якорь – это часть запроса, которая не ссылается на CTE, чтобы избежать бесконечной рекурсии. Он выполняется один раз и создает начальный набор строк.

Рекурсивная часть – это часть запроса, которая ссылается на CTE, чтобы получить следующий набор строк. Она выполняется многократно, пока не будет возвращен пустой набор строк.

Например, создайте таблицу, в которой будет храниться информация о людях и родителях:

```
CREATE TABLE people (
    id INTEGER,
    name TEXT,
    parent_id INTEGER
);

INSERT INTO people (id, name, parent_id)
VALUES
    (1, 'Harry Potter', 2),
    (2, 'James Potter', 3),
    (3, 'Fleamont Potter', 4),
    (4, 'Euphemia Potter', 5),
    (5, 'Charlus Potter', 6),
    (6, 'Thomas Potter', NULL);
```

id	name	parent_id
1	Harry Potter	2
2	James Potter	3
3	Fleamont Potter	4
4	Euphemia Potter	5
5	Charlus Potter	6
6	Thomas Potter	NULL

Выполните запрос, чтобы получить всех предков Гарри Поттера:

```
WITH RECURSIVE ancestors (id, name, parent_id) AS (
    SELECT id, name, parent_id FROM people WHERE id = 1
    UNION
    SELECT p.id, p.name, p.parent_id
    FROM people p
    JOIN ancestors a ON p.id = a.parent_id
)
SELECT * FROM ancestors;
```

Якорь – это запрос `SELECT id, name, parent_id FROM people WHERE id = 1`, который выбирает Гарри Поттера.

Рекурсивная часть – это запрос `SELECT p.id, p.name, p.parent_id FROM people p JOIN ancestors a ON p.id = a.parent_id`, который выбирает родителей людей, уже находящихся в CTE `ancestors`. Условие соединения `ON p.id = a.parent_id` гарантирует, что мы выбираем только родителей, а не детей.

Ключевое слово `UNION` объединяет результаты якоря и рекурсивной части.

id	name	parent_id
1	Harry Potter	2
2	James Potter	3
3	Fleamont Potter	4
4	Euphemia Potter	5
5	Charlus Potter	6
6	Thomas Potter	NULL

Рекурсивный CTE будет выполняться, пока рекурсивная часть возвращает строки. Когда рекурсивная часть возвращает пустой набор строк, рекурсия останавливается.

Рекурсивные CTE могут быть полезны для решения различных задач, связанных с иерархическими данными, такими как:

- Поиск всех потомков или предков узла в дереве.
- Вычисление уровня вложенности узла.
- Обход графа.
- Генерация последовательностей.

Простое число

Напишем рекурсивный CTE, который будет генерировать простые числа от 2 до 100.

```
WITH RECURSIVE numbers (n) AS (
    SELECT 2
    UNION ALL
    SELECT n + 1 FROM numbers WHERE n < 100
),
primes AS (
    SELECT n FROM numbers n1
    WHERE NOT EXISTS (
        SELECT 1 FROM numbers n2
        WHERE n2.n < n1.n AND n2.n > 1 AND n1.n % n2.n = 0
    )
)
SELECT * FROM primes;
```

Якорь – `SELECT 2`, начинаем с числа 2.

Рекурсивная часть – `SELECT n + 1 FROM numbers WHERE n < 100`, генерируем числа от 3 до 100.

Основной запрос – `SELECT n FROM numbers n1 WHERE NOT EXISTS (...)`, выбираем числа, которые не имеют делителей, кроме 1 и самих себя.

n
2
3
5
7
11
13
17
19
23
29
31
37
41
43
47
53
59
61
67
71
73
79
83
89
97

Выявление бесконечных циклов

Рекурсивные CTE могут привести к бесконечным циклам, если условие остановки рекурсии не выполняется. Это может произойти, если данные содержат циклические ссылки. В данном случае применяется следующий подход:

- Отслеживание пройденных путей
- Ограничение глубины рекурсии
- Использование UNION

Отслеживание пройденных путей

Создадим таблицу **graph**:

```
CREATE TABLE graph (
    node_id INTEGER,
    next_node_id INTEGER
);

INSERT INTO graph (node_id, next_node_id)
VALUES
    (1, 2),
    (2, 3),
    (3, 4),
    (4, 5),
    (5, 6),
    (6, 7),
    (7, 8),
    (8, 9),
    (9, 10),
    (10, 1);
```

Создадим рекурсивный запрос, который будет обходить граф, начиная с узла 1, и отслеживать пройденные узлы, чтобы избежать бесконечного цикла:

```
WITH RECURSIVE graph_traversal (
    node_id,
    path,
    is_cycle
) AS (
    SELECT node_id, ARRAY[node_id], FALSE
    FROM graph
    WHERE node_id = 1
    UNION ALL
    SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, g.node_id = ANY(gt.path)
    FROM graph g
    JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id
    WHERE NOT gt.is_cycle
)
SELECT * FROM graph_traversal;
```

Якорь – `SELECT node_id, ARRAY[node_id], FALSE FROM graph WHERE node_id = 1`, начинаем с узла 1, создаем массив `path` с этим узлом и устанавливаем `is_cycle` в `FALSE`.

Рекурсивная часть – `SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, g.node_id = ANY(gt.path) FROM graph g JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id WHERE NOT gt.is_cycle`, соединяем граф с результатами предыдущей итерации, добавляем текущий узел в путь и проверяем, является ли текущий узел частью пути.

Условие остановки – `WHERE NOT gt.is_cycle`, рекурсия продолжается, пока не обнаружен цикл.

Основной запрос – `SELECT * FROM graph_traversal;`, выбираем все результаты.

node_id	path	is_cycle
1	{1}	false
2	{1,2}	false
3	{1,2,3}	false
4	{1,2,3,4}	false
5	{1,2,3,4,5}	false
6	{1,2,3,4,5,6}	false
7	{1,2,3,4,5,6,7}	false
8	{1,2,3,4,5,6,7,8}	false
9	{1,2,3,4,5,6,7,8,9}	false
10	{1,2,3,4,5,6,7,8,9,10}	false
1	{1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,1}	true

Ограничение глубины рекурсии

Ограничим глубину рекурсии, чтобы избежать бесконечных циклов, даже если они не обнаружены:

```
WITH RECURSIVE graph_traversal (
    node_id,
    path,
    depth
) AS (
    SELECT node_id, ARRAY[node_id], 1
    FROM graph
    WHERE node_id = 1
    UNION ALL
    SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, gt.depth + 1
    FROM graph g
    JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id
    WHERE gt.depth < 5
)
SELECT * FROM graph_traversal;
```

Якорь – `SELECT node_id, ARRAY[node_id], 1 FROM graph WHERE node_id = 1`, начинаем с узла 1, создаем массив `path` с этим узлом и устанавливаем `depth` в 1.

Рекурсивная часть – `SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, gt.depth + 1 FROM graph g JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id WHERE gt.depth < 5`, соединяем граф с результатами предыдущей итерации, добавляем текущий узел в путь и увеличиваем `depth` на 1.

Условие остановки – `WHERE gt.depth < 5`, рекурсия продолжается, пока `depth` меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM graph_traversal;`, выбираем все результаты.

node_id	path	depth
1	{1}	1
2	{1,2}	2
3	{1,2,3}	3
4	{1,2,3,4}	4
5	{1,2,3,4,5}	5

Использование UNION

Для предотвращения бесконечных циклов можно использовать `UNION` вместо `UNION ALL`. `UNION` удаляет дубликаты строк, поэтому, если рекурсивная часть возвращает строку, которая уже существует в результате, рекурсия остановится.

```
WITH RECURSIVE graph_traversal (
    node_id
) AS (
    SELECT 1
    UNION
    SELECT g.next_node_id
    FROM graph g
    JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.node_id
)
SELECT * FROM graph_traversal;
```

node_id
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10

Итеративный CTE

Еще один способ избежать бесконечных циклов – использовать `ITERATE` вместо `RECURSIVE`. Итеративные CTE работают только в некоторых СУБД, например, в Oracle.

```
WITH ITERATIVE n (i) AS (
    SELECT 1 AS i
    ITERATE
    SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5
)
SELECT * FROM n;
```

Якорь – `SELECT 1 AS i`, начинаем с числа 1.

Итеративная часть – `SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5`, увеличиваем число на 1, пока оно меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM n;`, выбираем все результаты.

i
1
2
3
4
5

Обычный CTE

В этом примере используется оператор `||` для строк. `PostgreSQL` поддерживает его, Oracle – нет, поэтому вместо него применяется функция `CONCAT`.

```
WITH RECURSIVE n (i) AS (
    SELECT 1 AS i
    UNION ALL
    SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5
)
SELECT * FROM n;
```

Якорь – `SELECT 1 AS i`, начинаем с числа 1.

Рекурсивная часть – `SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5`, увеличиваем число на 1, пока оно меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM n;`, выбираем все результаты.

i
1
2
3
4
5

Ограничение глубины рекурсии

Ограничим глубину рекурсии, чтобы избежать бесконечных циклов, даже если они не обнаружены:

```
WITH RECURSIVE graph_traversal (
    node_id,
    path,
    depth
) AS (
    SELECT node_id, ARRAY[node_id], 1
    FROM graph
    WHERE node_id = 1
    UNION ALL
    SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, gt.depth + 1
    FROM graph g
    JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id
    WHERE gt.depth < 5
)
SELECT * FROM graph_traversal;
```

Якорь – `SELECT node_id, ARRAY[node_id], 1 FROM graph WHERE node_id = 1`, начинаем с узла 1, создаем массив `path` с этим узлом и устанавливаем `depth` в 1.

Рекурсивная часть – `SELECT g.node_id, gt.path || g.node_id, gt.depth + 1 FROM graph g JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.next_node_id WHERE gt.depth < 5`, соединяем граф с результатами предыдущей итерации, добавляем текущий узел в путь и увеличиваем `depth` на 1.

Условие остановки – `WHERE gt.depth < 5`, рекурсия продолжается, пока `depth` меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM graph_traversal;`, выбираем все результаты.

node_id	path	depth
1	{1}	1
2	{1,2}	2
3	{1,2,3}	3
4	{1,2,3,4}	4
5	{1,2,3,4,5}	5

Использование UNION

Для предотвращения бесконечных циклов можно использовать `UNION` вместо `UNION ALL`. `UNION` удаляет дубликаты строк, поэтому, если рекурсивная часть возвращает строку, которая уже существует в результате, рекурсия остановится.

```
WITH RECURSIVE graph_traversal (
    node_id
) AS (
    SELECT 1
    UNION
    SELECT g.next_node_id
    FROM graph g
    JOIN graph_traversal gt ON g.node_id = gt.node_id
)
SELECT * FROM graph_traversal;
```

node_id
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10

Итеративный CTE

Еще один способ избежать бесконечных циклов – использовать `ITERATE` вместо `RECURSIVE`. Итеративные CTE работают только в некоторых СУБД, например, в Oracle.

```
WITH ITERATIVE n (i) AS (
    SELECT 1 AS i
    ITERATE
    SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5
)
SELECT * FROM n;
```

Якорь – `SELECT 1 AS i`, начинаем с числа 1.

Итеративная часть – `SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5`, увеличиваем число на 1, пока оно меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM n;`, выбираем все результаты.

i
1
2
3
4
5

Обычный CTE

В этом примере используется оператор `||` для строк. `PostgreSQL` поддерживает его, Oracle – нет, поэтому вместо него применяется функция `CONCAT`.

```
WITH RECURSIVE n (i) AS (
    SELECT 1 AS i
    UNION ALL
    SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5
)
SELECT * FROM n;
```

Якорь – `SELECT 1 AS i`, начинаем с числа 1.

Рекурсивная часть – `SELECT i + 1 FROM n WHERE i < 5`, увеличиваем число на 1, пока оно меньше 5.

Основной запрос – `SELECT * FROM n;`, выбираем все результаты.

i
1
2
3
4
5

Агрегатные функции

Содержание

Назад к содержанию

Обзор

Комбинаторы

- Дополнительное условие для агрегирования
- Агрегирование по уникальным значениям
- Агрегирование значений при пустых входных данных
- Агрегирование массивов
- Агрегирование значений типа Map
- Работа с агрегатными состояниями
- Разделение данных на группы перед агрегированием

Обработка NULL

Обзор

Агрегатная функция вычисляет результат по набору входных значений. Например, можно вычислить сумму, среднее, максимальное или минимальное значение по группе строк.

Полный список поддерживаемых агрегатных функций и их поведение смотрите в разделе *List of Aggregate Functions* документации ClickHouse.

Создание таблицы для выполнения тестовых примеров

Чтобы воспроизвести приведенные в этом руководстве примеры, вам работает развитие и регистрация, создайте предварительно таблицу `users`:

```
CREATE TABLE users (user_id Int32, name String, age Int16, role String) ENGINE = MergeTree ORDER BY user_id;

INSERT INTO users VALUES
(1, 'John', 25, 'developer'),
(2, 'Jane', 30, 'manager'),
(3, 'Alice', 35, 'manager'),
(4, 'Bob', 40, 'developer'),
(5, 'Charlie', 45, 'developer'),
(6, 'Dave', 50, 'designer'),
(7, 'Eve', 55, 'designer'),
(8, 'Frank', 60, 'developer');
```

```
┌─user_id─┬─name────┬─age─┬─role──────┐
│       1 │ John    │  25 │ developer │
│       2 │ Jane    │  30 │ manager   │
│       3 │ Alice   │  35 │ manager   │
│       4 │ Bob     │  40 │ developer │
│       5 │ Charlie │  45 │ developer │
│       6 │ Dave    │  50 │ designer  │
│       7 │ Eve     │  55 │ designer  │
│       8 │ Frank   │  60 │ developer │
└─────────┴─────────┴─────┴───────────┘
```

Например, в следующем запросе используется агрегатная функция, которая возвращает массив с именами пользователей из таблицы `users`:

```
SELECT groupArray(name) FROM users;
```

Результат:

```
┌─groupArray(name)──────────────────────────┐
│ ['John','Jane','Alice','Bob','Charlie',…] │
└───────────────────────────────────────────┘
```

Чтобы использовать агрегатную функцию в выражении `WHERE`, используйте подзапрос. Следующий пример возвращает имя самого молодого пользователя:

```
SELECT name FROM users WHERE age = (SELECT min(age) FROM users);
```

Результат:

```
┌─name─┐
│ John │
└──────┘
```

Агрегатная функция можно комбинировать с `GROUP BY`. Например, следующий запрос возвращает для каждой роли количество пользователей:

```
SELECT role, count(*) AS number_of_users FROM users GROUP BY role;
```

Результат:

```
┌─role──────┬─number_of_users─┐
│ developer │               4 │
│ manager   │               2 │
│ designer  │               2 │
└───────────┴─────────────────┘
```

Чтобы фильтровать полученные значения, используйте выражение `HAVING`. Например, следующий запрос возвращает роли, которые назначены более чем одному пользователю:

```
SELECT role, count(*) AS number_of_users FROM users GROUP BY role HAVING count(*)>1;
```

Результат:

```
┌─role──────┬─number_of_users─┐
│ developer │               4 │
│ manager   │               2 │
│ designer  │               2 │
└───────────┴─────────────────┘
```

> **Примечание**
>
> Существует функциональная различие между выражениями `WHERE = MAYBE WHERE`, выбирает входные строки перед группировкой и вычислением агрегатных функций. Чтобы определить, какие строки включены в результат, используйте выражение `HAVING`, выбирает строки после группировки и после агрегатных функций. `WHERE` и может отличаться агрегатные функции, а `HAVING` всегда не отдаются. Если не используется агрегатная функция, выражение `WHERE` и `HAVING` будет подобно. Однако подобное поведение является случайным выключателем для плана. Поэтому не полагайтесь на подобное поведение, дополнительных условий.

Комбинаторы

Чтобы расширить возможности агрегатных функций и адаптировать запросы под различные специализированные задачи без необходимости изменять структуру данных, ClickHouse поддерживает комбинаторы агрегатных функций. **Комбинатор** — это суффикс, который добавляется к названию агрегатной функции и модифицирует логику работы этой функции. Для одной функции можно использовать несколько комбинаторов.

Дополнительное условие для агрегирования

Агрегатная функция с комбинатором `-If` принимает дополнительный аргумент — условие типа UInt8. Из которому отправляется только строки для агрегатных функций будут использованы строки, для которых условие `WHERE = true` (или ненулевое значение).

Синтаксис агрегатного выражения: `<aggr_func_name>(<args>, <if_condition>)`

Пример

Следующий запрос возвращает количество пользователей старше 30 лет:

```
SELECT countIf(age>30) AS over_30 FROM users;
```

Результат:

```
┌─over_30─┐
│       5 │
└─────────┘
```

Агрегирование по уникальным значениям

При наличии комбинатора `DistinctIf` агрегатная функция учитывает каждое уникальное значение аргумента (или набор уникальных значений для нескольких аргументов) один раз.

Синтаксис агрегатного выражения: `<aggr_func_name>DistinctIf(<args>, <aggr_func_name>DISTINCT <args>)`

Пример

Следующий запрос возвращает количество уникальных ролей в таблице:

```
SELECT countDistinct(role) AS unique_roles FROM users;
```

Результат:

```
┌─unique_roles─┐
│            3 │
└──────────────┘
```

Агрегирование значений при пустых входных данных

С помощью следующих комбинаторов можно установить, какое значение должна возвращать агрегатная функция в случае, когда она не получает данных на вход:

- `OrDefault` — возвращает значение по умолчанию для соответствующего типа агрегатной функции.
- `OrNull` — результат агрегатной функции преобразуется в тип `Nullable`. Если на вход агрегатной функции передан пустой набор данных, то возвращается NULL.

Пример:

```
SELECT avg(number), avgOrDefault(number), avgOrNull(number) FROM numbers(0);
```

Результат:

```
┌─avg(number)─┬─avgOrDefault(number)─┬─avgOrNull(number)─┐
│         nan │                    0 │              ᴺᵁᴸᴸ │
└─────────────┴──────────────────────┴───────────────────┘
```

Агрегирование массивов

Array

Агрегатные функции с комбинатором `Array` позволяют использовать тип `Array(T)` (массивы) вместо аргументов типа `T`. При обработке массивов агрегатная функция работает как исходная агрегатная функция по всем элементам массивов.

Синтаксис агрегатного выражения: `<aggr_func_name>Array(<args>)` или `<aggr_func_name>Array(<args>)` — массивы элементов (аргументы, столбцы с массивами). Если функция принимает несколько аргументов, массивы должны быть одинаковой длины.

Пример

1. Создайте таблицу, где из столбцов которой содержит массивы чисел:

```
CREATE TABLE test_array (id Int32, arr Array(UInt32)) ENGINE = MergeTree ORDER BY id;

INSERT INTO test_array VALUES (1, [1, 2, 3]), (2, [3, 4]), (3, [1, 2, 4, 5]);
```

```
┌─id─┬─arr─────┐
│  1 │ [1,2,3] │
│  2 │ [3,4]   │
│  3 │ [1,2,4] │
└────┴─────────┘
```

2. Используйте функцию `sumArray`, чтобы вычислить сумму элементов всех массивов в столбце типа Array(UInt32):

```
SELECT sumArray(arr) AS sum FROM test_array;
```

```
┌─sum─┐
│  15 │
└─────┘
```

ForEach

Комбинатор `ForEach` позволяет применять агрегатную функцию для каждого элемента массива. Например, агрегатная функция `sum` возвращает сумму всех элементов массива, а `sumForEach` — массив, элементы которого являются суммами соответствующих элементов массивов.

Синтаксис агрегатного выражения: `<aggr_func_name>ForEach(<arr>)` — массивы элементов.

Пример

Используйте функцию `sumForEach`, чтобы получить максимальное значение среди соответствующих элементов массивов.

```
SELECT sumForEach(arr) FROM test_array;
```

Агрегатная функция найдет максимальное значение среди первых элементов массивов и запишет его на первое место результирующего массива. Затем повторит то же самое для второго и третьих элементов массивов.

```
┌─sumForEach(arr)─┐
│ [5,6,7]         │
└─────────────────┘
```

Агрегирование значений типа Map

Чтобы агрегировать значения типа `Map`, используйте комбинатор `Map` для агрегатной функции. Этот комбинатор преобразует тип Map как аргумент, агрегирует значения каждого ключа отдельно, используя соответствующую агрегатную функцию, и возвращает результат типа Map.

Пример

1. Создайте таблицу, где из столбцов которой содержит значения типа Map:

```
CREATE TABLE test_map_table (id Int32, m Map(String, UInt64)) ENGINE = MergeTree ORDER BY id;

INSERT INTO test_map_table VALUES (1, {'key1': 10, 'key2': 20}), (2, {'key1': 30, 'key2': 40}), (3, {'key1': 50, 'key2': 60});
```

```
┌─id─┬─m──────────────────┐
│  1 │ {'key1':10,'key2':20} │
│  2 │ {'key1':30,'key2':40} │
│  3 │ {'key1':50,'key2':60} │
└────┴────────────────────┘
```

2. Используйте комбинатор `Map` для агрегатной функции `sum`, чтобы получить сумму значений по ключу `key1`:

```
select sumMap(m)['key1'] from test_map_table;
```

Результат:

```
┌─arrayElement(sumMap(m), 'key1')─┐
│                              90 │
└─────────────────────────────────┘
```

Работа с агрегатными состояниями

ClickHouse позволяет работать с промежуточными состояниями агрегатных функций, которые сохраняются больше часть. Используйте комбинатор `State` для агрегатных функций, чтобы сохранить промежуточные состояния агрегатной (`aggregateFunction`), чтобы в дальнейшем использовать или объединить с другими состояниями. Для работы с такими состояниями используются комбинаторы `Merge` и `MergeState`.

- `Merge` — получает данные и возвращает готовое значение.
- `MergeState` — объединяет состояния (создает новое состояние), но возвращает не готовое значение, а промежуточное состояние агрегации аналогично комбинатору `State`.

Для некоторых агрегатных функций (например, `sum`, `min`, `max`) можно использовать комбинаторы `SimpleState`. Агрегатные функции с этим комбинатором возвращают то же значение, что и обычная функция, но с типом данных `SimpleAggregateFunction` — имеет лучшую производительность, чем `AggregateFunction`.

Агрегатные состояния хранятся в движках семейства `MergeTree` и могут использоваться, например, в материализованных представлениях.

Разделение данных на группы перед агрегированием

Комбинатор `ResampleN` позволяет делить данные на группы, которые можно затем агрегировать отдельно для каждой группы отдельно. Синтаксис агрегатного выражения: `<aggr_func_name>Resample(start, stop, step)(<aggr_func_params>, resample_key)` — где

- `resample_key` — столбец, значения которого используются для разделения данных на группы.
- `start` — начальное значение полного интервала значений `resample_key`.
- `stop` — конечное значение полного интервала значений `resample_key` (которые не включает значение значение — `[start, stop)`).
- `step` — шаг деления полного интервала на подинтервалы. Функция `aggr_func_name` выполняется для каждого из подинтервалов независимо.
- `<aggr_func_params>` — параметры агрегатной функции.

Агрегатная функция с комбинатором `Resample` возвращает массив результатов функции `aggr_func_name` для каждой группы данных.

Пример

Исходная таблица `users`:

```
┌─name──┬─age─┐
│ John  │  25 │
│ Alex  │  25 │
│ Mark  │  30 │
│ Jane  │  30 │
│ Peter │  40 │
│ Piers │  40 │
│ Andy  │  35 │
│ Jane  │  35 │
└───────┴─────┘
```

Следующий запрос возвращает имена пользователей, чей возраст находится в интервалах `[20,32)` и `[32,44)`:

```
SELECT groupArrayResample(30, 75, 12)(name, age) from users;
```

где

- `name` — столбец с именами пользователей (аргумент агрегатной функции `groupArray`).
- `age` — столбец для агрегирования данных по пользователям по возрасту.

Результат:

```
┌─groupArrayResample(30, 75, 12)(name, age)─┐
│ [['Alex','Mark','Jane'],['Jane','Andy']] │
└──────────────────────────────────────────┘
```

Обработка NULL

Значение NULL в агрегатных функциях игнорируется. Исключением является функция `count()`, которая возвращает общее количество строк в выборке.

Пример

Создайте таблицу со столбцом типа `Nullable`:

```
CREATE TABLE table_nulls (x Int8, y Nullable(Int8)) ENGINE = MergeTree ORDER BY x;

INSERT INTO table_nulls VALUES (1, NULL), (2, 2), (3, 2), (4, 2), (5, 2);
```

```
┌─x─┬─y────┐
│ 1 │ ᴺᵁᴸᴸ │
│ 2 │    2 │
│ 3 │    2 │
│ 4 │    2 │
│ 5 │    2 │
└───┴──────┘
```

Функция `groupArray()` возвращает массив со значений столбца `y` и устраняет значение NULL:

```
SELECT groupArray(y) FROM table_nulls;
```

```
┌─groupArray(y)─┐
│ [2,2,2,2]     │
└───────────────┘
```

Функция `count()` возвращает общее количество строк в таблице:

```
SELECT count() FROM table_nulls;
```

```
┌─count()─┐
│       5 │
└─────────┘
```

Функция `count(x)` возвращает количество строк, где значение `x` не NULL:

```
SELECT count(x) FROM table_nulls;
```

```
┌─count(x)─┐
│        4 │
└──────────┘
```

Функция `countDistinct(x)` возвращает количество уникальных строк со значением `x` не равным NULL:

```
SELECT countDistinct(y) FROM table_nulls;
```

```
┌─countDistinct(y)─┐
│                2 │
└──────────────────┘
```

Чтобы сделать значение NULL из какой-либо подходящее значение, которое будет учитываться при вычислении агрегатной функции, можно использовать функцию `coalesce`. Например, функция `avg(coalesce(x, 0))` вычисляет все значения NULL из столбца `x` на `0` при вычислении среднего значения по столбцу.

```
SELECT avg(x), avg(coalesce(x, 0)) FROM table_nulls;
```

```
┌─avg(x)─┬─avg(coalesce(x, 0))─┐
│      3 │                 2.4 │
└────────┴─────────────────────┘
```

Чтобы не пропускать NULL в агрегатных функциях, можно также использовать функцию `Tuple`, например:

```
SELECT groupArray(x), groupArray(Tuple(y)) FROM table_nulls;
```

```
┌─groupArray(x)─┬─groupArray(tuple(y))─┐
│ [1,2,3,4,5]   │ [(NULL),(2),(2),(2),(2)] │
└───────────────┴──────────────────────┘
```

Использование flameGraph

Елена Дворкина

Содержание

Назад к содержанию

Синтаксис функции flameGraph

Построение flame-графика

Пример

Для глубокого анализа производительности и отладки запросов ADQM/ClickHouse предоставляет системную таблицу system.trace_log, в которую сохраняются трассировки стека, собираемые профилирующим запросом. Например, с помощью данных этой таблицы можно понять почему запрос выполняется слишком медленно или не так, как ожидалось – изучить последовательность операций в трассировке и найти конкретные функции запроса, которые вызывают проблемы (требуют больше всего времени или ресурсов на выполнение). Эта информация может быть полезна для оптимизации запроса и повышения его производительности.

Для визуального представления трассировок стека в виде flame-графика можно использовать агрегатную функцию `flameGraph`. Эта функция возвращает массив строк по данным таблицы `system.trace_log`, который затем можно передать в утилиту flamegraph.pl (или аналогичный инструмент) для построения flame-графика.

Синтаксис функции flameGraph

Синтаксис функции `flameGraph` в общем виде:

```
flameGraph(<trace>, [<size>], [<ptr>])
```

где:

- `<trace>` – трассировка стека;
- `<size>` – количество выделенной памяти при профилировании по памяти (тип трассировки `Memory`, `MemorySample` или `MemoryPeak`), по умолчанию – `1`;
- `<ptr>` – адрес выделенной памяти, по умолчанию – `0`.

Построение flame-графика

Чтобы построить профиль запроса в виде flame-графика на основе информации из таблицы `system.trace_log`, следуйте приведенным ниже инструкциям.

Предварительно на хостах ADQM необходимо настроить профилировщик запросов ADQM и подготовить инструменты для отрисовки flame-графиков:

1. Включите профилировщик запросов и настройте его с помощью параметров `query_profiler_x` и `memory_profiler_x` (см. Session Settings в документации ClickHouse). Эти параметры можно устанавливать на уровне пользователя ADQM, сессии clickhouse-client или конкретного запроса, который будет профилироваться (подробнее в статье Управление настройками пользователей). Например, рекомендуется назначить параметрам `query_profiler_real_time_period_ns` и/или `query_profiler_cpu_time_period_ns` значение `10000000` для трассировки выполняемых функций C++.
2. Установите пакет `adqm-clickhouse-debuginfo`. Убедитесь, что настройка `allow_introspection_functions` активирована на уровне пользователя, который будет подключаться к ADQM и использовать функцию `flameGraph`. Эту опцию также можно включать на уровне сессии `clickhouse-client`:
   - в пакетном режиме:
     ```
     $ clickhouse-client --allow_introspection_functions=1 -q "..." ...
     ```
   - в интерактивном режиме:
     ```
     SET allow_introspection_functions = 1;
     ```
3. Скачайте скрипт flamegraph.pl на хосты ADQM и дайте разрешение на его выполнение (команда `chmod +x`). Предварительно проверьте, что на хостах установлен Perl.

Теперь можно использовать функцию `flameGraph` и утилиту `flamegraph.pl`, чтобы получить профиль конкретного запроса в виде flame-графика. Например, следующая команда создаст flame-график (интерактивный SVG-файл с именем `<flame_cpu>`), визуализирующий трассировки стека по времени CPU для запроса с идентификатором `<query_id>` (`<path_to>` в данном примере – путь к скрипту `flamegraph.pl` на хосте ADQM):

```
$ clickhouse-client \
    -q "SELECT arrayJoin(flameGraph(arrayReverse(trace))) \
        FROM system.trace_log \
        WHERE trace_type = 'CPU' AND query_id = '<query_id>'" \
    | <path_to>/flamegraph.pl  > <flame_cpu>.svg
```

Пример

Данный пример показывает, как с помощью flame-графика можно посмотреть, какие функции и в каком порядке вызываются при выполнении запроса.

1. Создайте таблицу без первичного ключа с двумя столбцами – данные в первом столбце будут сжиматься по алгоритму LZ4, второй столбец будет хранить данные без сжатия:

   ```
   CREATE TABLE test_table (a Int64 CODEC(LZ4), b Int64 CODEC(NONE)) ENGINE = MergeTree ORDER BY tuple();
   ```

2. Вставьте в таблицу 100 миллионов строк с тестовыми значениями:

   ```
   INSERT INTO test_table SELECT 1, 1 FROM numbers(100000000);
   ```

   С помощью следующего запроса можно посмотреть размер хранимых данных и увидеть разницу между столбцами:

   ```
   SELECT
       name,
       formatReadableSize(data_uncompressed_bytes) AS uncompressed_size,
       formatReadableSize(data_compressed_bytes) AS compressed_size,
       round(data_uncompressed_bytes / data_compressed_bytes, 2) AS ratio
   FROM system.columns
   WHERE table = 'test_table';
   ```

   ```
   ┌─name─┬─uncompressed_size─┬─compressed_size─┬─ratio─┐
   1. │ a    │ 762.94 MiB        │ 3.45 MiB        │ 221.4 │
   2. │ b    │ 762.94 MiB        │ 763.23 MiB      │     1 │
      └──────┴───────────────────┴─────────────────┴───────┘
   ```

3. Выполните два отдельных запроса для вычисления суммы значений в каждом столбце:

   ```
   SELECT sum(a) FROM test_table;
   ```

   ```
   Query id: adde6caf-60c5-4820-8bb3-5f75a8edb98e

      ┌───sum(a)─┐
   1. │ 100000000 │ -- 100.00 million
      └──────────┘

   1 row in set. Elapsed: 0.072 sec. Processed 100.00 million rows, 800.00 MB (1.39 billion rows/s., 11.14 GB/s.)
   Peak memory usage: 7.92 MiB.
   ```

   ```
   SELECT sum(b) FROM test_table;
   ```

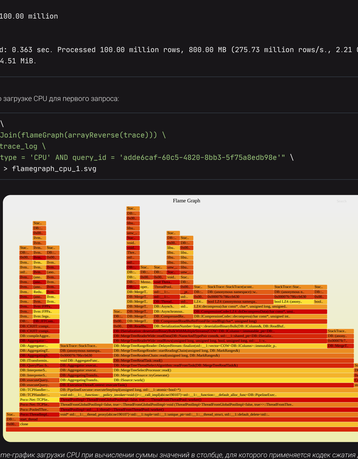
   ```
   Query id: 8491a839-be8d-4a17-9130-ec286dfee039

      ┌───sum(b)─┐
   1. │ 100000000 │ -- 100.00 million
      └──────────┘

   1 row in set. Elapsed: 0.363 sec. Processed 100.00 million rows, 800.00 MB (275.73 million rows/s., 2.21 GB/s.)
   Peak memory usage: 14.51 MiB.
   ```

4. Постройте flame-график по загрузке CPU для первого запроса:

   ```
   $ clickhouse-client \
       -q "SELECT arrayJoin(flameGraph(arrayReverse(trace))) \
           FROM system.trace_log \
           WHERE trace_type = 'CPU' AND query_id = 'adde6caf-60c5-4820-8bb3-5f75a8edb98e'" \
       | flamegraph.pl  > flamegraph_cpu_1.svg
   ```

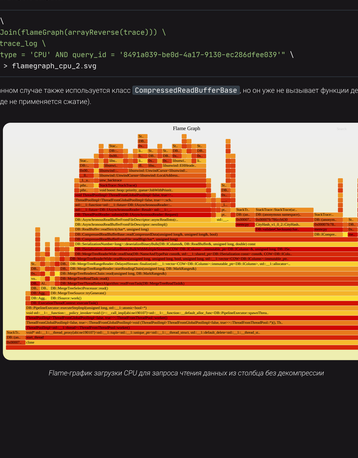
   Flame-график загрузки CPU при вычислении суммы значений в столбце, для которого применяется кодек сжатия данных

   На flame-графике показан полный стек вызываемых функций C++. Например, можно увидеть, что в процессе чтения данных выполняется декомпрессия (вызываются функции `decompress`).

5. Постройте flame-график для второго запроса:

   ```
   $ clickhouse-client \
       -q "SELECT arrayJoin(flameGraph(arrayReverse(trace))) \
           FROM system.trace_log \
           WHERE trace_type = 'CPU' AND query_id = '8491a839-be8d-4a17-9130-ec286dfee039'" \
       | flamegraph.pl  > flamegraph_cpu_2.svg
   ```

   По графику видно, что в данном случае также используется класс `CompressedReadBufferBase`, но он уже не вызывает функции декомпрессии (так как данные считываются из столбца, где не применяется сжатие).

   Flame-график загрузки CPU для запроса чтения данных из столбца без декомпрессии

Оконные функции

Time to play Tetris!

Содержание

Обзор синтаксиса
- Описание окна
- ROWS
- RANGE

Виды функций

Назад к содержанию

Оконная функция выполняет вычисление по набору строк, как строка в запросе делится на части (окна), и для каждой части считается окно-функция. В отличие от [агрегатных функций](), оконные функции не сворачивают строки в одну, а добавляют в результирующую выборку к каждой строке вычисленное значение.

Создание таблицы для выполнения тестовых примеров

Чтобы выполнить приведенные в статье примеры и поэкспериментировать, нам работают тестовые функции, создайте предварительно таблицу `wnd_func_table`

```
CREATE TABLE wnd_func_table (group_id INTEGER, sort_id INTEGER, value INTEGER ENGINE = MergeTree ORDER BY group_id);

INSERT INTO wnd_func_table VALUES
(1,1,10), (1,2,20), (1,3,20), (1,4,30), (1,5,40),
(2,1,5), (2,2,35), (2,3,35), (2,4,40), (2,5,45), (2,6,45), (2,7,70), (2,8,80)
```

```
┌group_id─┬sort_id─┬value─┐
│       1 │      1 │    10 │
│       1 │      2 │    20 │
│       1 │      3 │    20 │
│       1 │      4 │    30 │
│       1 │      5 │    40 │
│       2 │      1 │     5 │
│       2 │      2 │    35 │
│       2 │      3 │    35 │
│       2 │      4 │    40 │
│       2 │      5 │    45 │
│       2 │      6 │    45 │
│       2 │      7 │    70 │
│       2 │      8 │    80 │
└─────────┴────────┴───────┘
```

Обзор синтаксиса

Синтаксис запроса с использованием оконной функции в общем виде можно записать следующим образом:

```
SELECT <оконная_функция_имя>([аргумент_список]) OVER ([] [<оконное_имя> ] [<оконное_окно>])
FROM <имя_окна>
WINDOW <оконное_имя> AS (<оконное_окно>);
```

С помощью обязательного выражения `OVER` открывается окно – набор записей, по которому вычисляется функция.

Чтобы задать окно для функции, после выражения `OVER` можно указать:

- `id` – [тип] оконной функции, если есть какие-нибудь дополнительные условия.

> **Пример**
>
> Следующий запрос выполнит тот-же подсчет на таблице `wnd_func_table`, и добавляет к результату дополнительные столбцы `number` и `sum`, номера строк и сумма всех значений столбца `value`:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     row_number() OVER() AS number,
>     sum(value) OVER() AS sum
> FROM wnd_func_table;
> ```
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬number─┬─sum─┐
> │       1 │      1 │    10 │      1 │ 195 │
> │       1 │      2 │    20 │      2 │ 195 │
> │       1 │      3 │    20 │      3 │ 195 │
> │       1 │      4 │    30 │      4 │ 195 │
> │       1 │      5 │    40 │      5 │ 195 │
> │       2 │      1 │     5 │      6 │ 195 │
> │       2 │      2 │    35 │      7 │ 195 │
> │       2 │      3 │    35 │      8 │ 195 │
> │       2 │      4 │    40 │      9 │ 195 │
> │       2 │      5 │    45 │     10 │ 195 │
> │       2 │      6 │    45 │     11 │ 195 │
> │       2 │      7 │    70 │     12 │ 195 │
> │       2 │      8 │    80 │     13 │ 195 │
> └─────────┴────────┴───────┴────────┴─────┘
> ```

- `<оконное_имя>` – имя окна, которое затем можно указать в выражении `WINDOW` и запросе-то-есть-выражение `WINDOW` – позволяет описать окно один раз и использовать его для нескольких оконных функций в запросе. [SELECT]()
- `<оконное_окно>` – описание окна и круглых скобках, в виде набора выражений (см. синтаксис окна).

> **РЕКОМЕНДАЦИЯ**
>
> Если данное окно нужно только для одной оконной функции, выражение оконное функций необходимо выполнить в режиме [**** или [****](). Подробнее.

Описание окна

Описание окна (`<оконное_окно>`) в приведенном выше синтаксисе запроса может иметь следующий синтаксис:

```
[<оконное_имя>]
[PARTITION BY <partition_column> [, ...]]
[ORDER BY <order_column> [ASC|DESC] [, ...]]
[{ROWS | RANGE} <frame_start> | <frame_start> AND <frame_end>]
```

где:

- `PARTITION BY` – столбец, по значениям которого строки запроса разбиваются на окна. Результат выполнения оконной функции для определенной строки будет вычислен в окне, содержащем эту строку. Если выражение `PARTITION BY` не указано, функция вычисляется для одного окна, которое содержит все строки.

> **Пример**
>
> В следующем запросе к таблице выражение `PARTITION BY` вычисляемости столбец, по которому будет производиться группировка данных, то есть, разделение набора строк на окна:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     row_number() OVER (p) AS number,
>     sum(value) OVER (p) AS sum
> FROM wnd_func_table
> WINDOW p AS (PARTITION BY group_id);
> ```
>
> Функция `row_number` и `sum` вычислялись по данным каждого окна (группы) (в этом примере окно – набор строк с одинаковыми значениями в столбце `group_id`):
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬number─┬─sum─┐
> │       1 │      1 │    10 │      1 │ 100 │
> │       1 │      2 │    20 │      2 │ 100 │
> │       1 │      3 │    20 │      3 │ 100 │
> │       1 │      4 │    30 │      4 │ 100 │
> │       1 │      5 │    40 │      5 │ 100 │
> │       2 │      1 │     5 │      1 │  95 │
> │       2 │      2 │    35 │      2 │  95 │
> │       2 │      3 │    35 │      3 │  95 │
> │       2 │      4 │    40 │      4 │  95 │
> │       2 │      5 │    45 │      5 │  95 │
> │       2 │      6 │    45 │      6 │  95 │
> │       2 │      7 │    70 │      7 │  95 │
> │       2 │      8 │    80 │      8 │  95 │
> └─────────┴────────┴───────┴────────┴─────┘
> ```

- `ORDER BY` – столбец, по значениям которого строки внутри каждого окна сортируются при вычислении функции. Если указано несколько столбцов, сортировка производится по первому из них, затем по второму и т.д. Направление сортировки может быть задано ключевыми словами `ASC` (по возрастанию) или `DESC` (по убыванию). Если `ORDER BY` не указано, строки будут выполняться функции (например, агрегатные функции, которые используются как оконные, вычисляются по всем значениям фрейма, а не всего окна). Указать другое направление сортировки фрейма можно с помощью выражения [RANGE или ROWS]().

> **Пример**
>
> В следующем запросе устанавливается сортировка по столбцу `sort_id`:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     row_number() OVER (p) AS number,
>     groupArray(value) OVER (p) AS frame_values,
>     sum(value) OVER (p) AS sum
> FROM wnd_func_table
> WINDOW p AS (PARTITION BY group_id ORDER BY sort_id ASC);
> ```
>
> В результирующую таблицу добавляется столбец `frame_values`, в котором для каждой строки перечислены:
>
> - `number` – порядковый номер строки в окне.
> - `frame_values` – значения столбца `value` в строках, которые входят во фрейм для текущей строки.
> - `sum` – сумма значений столбца `value` в тех строках, которые входят во фрейм для текущей строки (сумма каждого значения `value` со всеми предыдущими).
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬number─┬frame_values─┬─sum─┐
> │       1 │      1 │    10 │      1 │ [10]        │  10 │
> │       1 │      2 │    20 │      2 │ [10,20]     │  30 │
> │       1 │      3 │    20 │      3 │ [10,20,20]  │  50 │
> │       1 │      4 │    30 │      4 │ [10,20,20,30]  │ 80 │
> │       1 │      5 │    40 │      5 │ [10,20,20,30,40]  │ 120 │
> │       2 │      1 │     5 │      1 │ [5]         │   5 │
> │       2 │      2 │    35 │      2 │ [5,35]      │  40 │
> │       2 │      3 │    35 │      3 │ [5,35,35]   │  75 │
> │       2 │      4 │    40 │      4 │ [5,35,35,40]  │ 115 │
> │       2 │      5 │    45 │      5 │ [5,35,35,40,45]  │ 160 │
> │       2 │      6 │    45 │      6 │ [5,35,35,40,45,45]  │ 205 │
> │       2 │      7 │    70 │      7 │ [5,35,35,40,45,45,70]  │ 275 │
> │       2 │      8 │    80 │      8 │ [5,35,35,40,45,45,70,80]  │ 355 │
> └─────────┴────────┴───────┴────────┴─────────────┴─────┘
> ```
>
> Порядок сортировки строк в окне не связан с порядком сортировки их уровня запроса.

ROWS

Выражение `ROWS` позволяет определить фрейм, уточнив фиксированное количество строк, предшествующих или следующих за текущей строкой, одним из следующих способов:

```
ROWS <frame_start>
ROWS BETWEEN <frame_start> AND <frame_end>
```

Чтобы указать границы фрейма `<frame_start>` – `<frame_end>`, можно использовать следующие выражения:

CURRENT ROW	Фрейм начинается или заканчивается на текущей строке
UNBOUNDED PRECEDING	Фрейм начинается с первой строки окна
UNBOUNDED FOLLOWING	Фрейм заканчивается на последней строкой окна
<N> PRECEDING	Фрейм включает <N> строк перед текущей строкой
<N> FOLLOWING	Фрейм включает <N> строк после текущей строки

Если `<frame_end>` не указан, конец фрейма по умолчанию `CURRENT ROW`.

> **Пример – ROWS <frame_start>**
>
> Фрейм включает две предыдущие и текущую запись:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     groupArray(value) OVER (PARTITION BY group_id ORDER BY sort_id ASC
>         ROWS 2 PRECEDING) AS frame_values
> FROM wnd_func_table;
> ```
>
> В столбце `frame_values` показано значение `value` всех строк, попадающих во фрейм, который формируется для каждой строки отдельно:
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬frame_values─┐
> │       1 │      1 │    10 │ [10]        │
> │       1 │      2 │    20 │ [10,20]     │
> │       1 │      3 │    20 │ [10,20,20]  │
> │       1 │      4 │    30 │ [20,20,30]  │
> │       1 │      5 │    40 │ [20,30,40]  │
> │       2 │      1 │     5 │ [5]         │
> │       2 │      2 │    35 │ [5,35]      │
> │       2 │      3 │    35 │ [5,35,35]   │
> │       2 │      4 │    40 │ [35,35,40]  │
> │       2 │      5 │    45 │ [35,40,45]  │
> │       2 │      6 │    45 │ [40,45,45]  │
> │       2 │      7 │    70 │ [45,45,70]  │
> │       2 │      8 │    80 │ [45,70,80]  │
> └─────────┴────────┴───────┴─────────────┘
> ```

> **Пример – ROWS BETWEEN <frame_start> AND <frame_end>**
>
> Фрейм включает текущую строку и все последующие строки до конца окна:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     groupArray(value) OVER (PARTITION BY group_id ORDER BY sort_id ASC
>         ROWS BETWEEN CURRENT ROW AND UNBOUNDED FOLLOWING) AS frame_values
> FROM wnd_func_table;
> ```
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬frame_values─┐
> │       1 │      1 │    10 │ [10,20,20,30,40]  │
> │       1 │      2 │    20 │ [20,20,30,40]  │
> │       1 │      3 │    20 │ [20,30,40]  │
> │       1 │      4 │    30 │ [30,40]  │
> │       1 │      5 │    40 │ [40]  │
> │       2 │      1 │     5 │ [5,35,35,40,45,45,70,80]  │
> │       2 │      2 │    35 │ [35,35,40,45,45,70,80]  │
> │       2 │      3 │    35 │ [35,40,45,45,70,80]  │
> │       2 │      4 │    40 │ [40,45,45,70,80]  │
> │       2 │      5 │    45 │ [45,45,70,80]  │
> │       2 │      6 │    45 │ [45,70,80]  │
> │       2 │      7 │    70 │ [70,80]  │
> │       2 │      8 │    80 │ [80]  │
> └─────────┴────────┴───────┴─────────────┘
> ```

RANGE

Выражение `RANGE` также определяет фрейм, уточнив фиксированное количество строк, предшествующих или следующих за текущей строкой, одним из следующих способов. Отличие – это сравнение по группе строк (строки с одинаковыми значениями сортировки `ORDER BY`, рассматриваются как одна строка). Выражение `RANGE` можно записать в любой форме синтаксиса выражения `ROWS`.

Есть два способа использовать выражение `RANGE`:

```
RANGE <frame_start>
RANGE BETWEEN <frame_start> AND <frame_end>
```

Границы фрейма `<frame_start>` – `<frame_end>` аналогичны с ранее описанными выражениями

CURRENT ROW	Фрейм начинается или заканчивается на текущей строке `ORDER BY`, которые имеют значения столбца `ORDER BY` с текущей строки окна, независимо от значения `SORTSHIFT`. Выражение `SORTSHIFT PRECEDING` можно использовать, только если в `ORDER BY` указан один столбец.
UNBOUNDED PRECEDING	Фрейм начинается с первой строки окна
UNBOUNDED FOLLOWING	Фрейм заканчивается на последней строкой окна
<offset> PRECEDING	Фрейм включает строки со значениями в столбце `ORDER BY`, которые меньше значения столбца `ORDER BY` с текущей строки окна на значение `SORTSHIFT`. Выражение `SORTSHIFT PRECEDING` можно использовать, только если в `ORDER BY` указан один столбец.
<offset> FOLLOWING	Фрейм включает строки со значениями в столбце `ORDER BY`, которые больше значения столбца `ORDER BY` с текущей строки окна на значение `SORTSHIFT`. Выражение `SORTSHIFT FOLLOWING` можно использовать, только если в `ORDER BY` указан один столбец.

Если `<frame_end>` не указан, конец фрейма по умолчанию `CURRENT ROW`.

ROWS

> **Пример – CURRENT ROW**
>
> Фрейм включает только текущую строку:
>
> ```
> SELECT
>     group_id,
>     sort_id,
>     value,
>     groupArray(value) OVER (PARTITION BY group_id ORDER BY sort_id ASC
>         ROWS BETWEEN CURRENT ROW AND CURRENT ROW) AS frame_values
> FROM wnd_func_table;
> ```
>
> ```
> ┌group_id─┬sort_id─┬value─┬frame_values─┐
> │       1 │      1 │    10 │ [10]        │
> │       1 │      2 │    20 │ [20]        │
> │       1 │      3 │    20 │ [20]        │
> │       1 │      4 │    30 │ [30]        │
> │       1 │      5 │    40 │ [40]        │
> │       2 │      1 │     5 │ [5]         │
> │       2 │      2 │    35 │ [35]        │
> │       2 │      3 │    35 │ [35]        │
> │       2 │      4 │    40 │ [40]        │
> │       2 │      5 │    45 │ [45]        │
> │       2 │      6 │    45 │ [45]        │
> │       2 │      7 │    70 │ [70]        │
> │       2 │      8 │    80 │ [80]        │
> └─────────┴────────┴───────┴─────────────┘
> ```

> **Пример – <offset> PRECEDING/FOLLOWING**
>
> Фрейм для каждой строки включает строки, в которых значение `number` (поле сортировки `ORDER BY`) максимум на `10` меньше и на `10` больше, чем значение `number` в текущей строке:
>
> ```
> SELECT
>     number,
>     groupArray(number) OVER (ORDER BY number ASC
>         RANGE BETWEEN 10 PRECEDING AND 5 FOLLOWING) AS frame_values
> FROM numbers(0, 20); -- 20, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29
> ```
>
> В результирующей таблице столбец `frame_values` содержит массивы значений `number` для фрейма каждой строки:
>
> ```
> ┌number─┬─frame_values─┐
> │      0 │ [0,1,2,3,4,5]  │
> │      1 │ [0,1,2,3,4,5,6]  │
> │      2 │ [0,1,2,3,4,5,6,7]  │
> │      3 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8]  │
> │      4 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9]  │
> │      5 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]  │
> │      6 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11]  │
> │      7 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12]  │
> │      8 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13]  │
> │      9 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14]  │
> │     10 │ [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15]  │
> │     11 │ [1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16]  │
> │     12 │ [2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17]  │
> │     13 │ [3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18]  │
> │     14 │ [4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> │     15 │ [5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> │     16 │ [6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> │     17 │ [7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> │     18 │ [8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> │     19 │ [9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19]  │
> └────────┴──────────────┘
> ```

Виды функций

Оконные функции можно разделить на следующие группы:

- **Агрегатные** – [агрегатные функции]() (например, `sum` `avg` `count` `min` `max`) могут быть использованы как оконные.
- **Ранжирующие** – функции, которые возвращают порядковый номер строки. Нумерация также может быть сквозной или сбрасываться при смене группы (набора) данных.

Функция	Возвращаемое значение
row_number()	Номер строки внутри окна. Нумерация начинается с `1`, и не зависит от того, есть ли в строках повторяющиеся значения в столбце `ORDER BY`
rank()	Ранг строки. Для строк с одинаковыми значениями в столбце `ORDER BY` возвращается одинаковый ранг. Ранг для следующей строки с другими значениями будет равен `1` + число строк с предыдущим рангом (строк с одинаковыми значениями в столбце, по которому выполняется упорядочивание)
dense_rank()	Ранг строки. Для строк с одинаковыми значениями в столбце `ORDER BY` возвращается одинаковый ранг. Ранг для следующей строки с другими значениями будет равен `1` + число строк с предыдущим рангом без повторяющихся

- **Функции смещения** – функции, которые позволяют обращаться к данным строки фрейма относительно текущей строки, а также к значениям строк в конце или в начале фрейма.

Функция	Возвращаемое значение
lag(<frame>[,offset [,N]]) leadAll(<frame>[,offset [,N]])	Значение столбца `value` в строке, которая находится на смещение `N` перед или после текущей строки внутри фрейма. Значение `N` по умолчанию равно `1`
first_value(value) last_value(value)	Значение столбца `value` в первой или последней строкой строки фрейма
nth_value(value, N)	Значение столбца `value` в строке, которая находится на позиции `N` внутри фрейма

Табличные функции

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Функции

Примеры использования

Табличные функции создают объекты таблиц в ADQM на основе данных из внешних источников и позволяют выполнять операции чтения и записи данных с помощью следующих запросов:

- `SELECT … FROM <table_function>` – создание временной таблицы, доступной только в текущем запросе (таблица удаляется после завершения выполнения запроса);
- `CREATE TABLE [<db_name>.]<table_name> AS <table_function>` – создание таблицы с той же структурой и данными, как результат выполнения соответствующей табличной функции (созданная таблица будет работать так же, как указанная табличная функция);
- `INSERT INTO TABLE FUNCTION <table_function> …` – вставка данных в таблицу, на которую ссылается табличная функция.

ВАЖНО

Чтобы использовать табличные функции, включите настройку allow_ddl.

Функции

ADQM поддерживает множество табличных функций для интеграции с различными внешними системами. Примеры приведены ниже.

Функция	Возвращаемое значение
file	Таблица для чтения/записи данных локального файла
url	Таблица для чтения/записи данных на удаленном HTTP/HTTPS сервере по указанному адресу
hdfs, hdfsCluster	Таблица для чтения/записи данных файла в HDFS
mysql	Таблица для чтения/записи данных, хранящихся на удаленном сервере MySQL
postgresql	Таблица для чтения/записи данных таблицы удаленной базы данных PostgreSQL
mongodb	Таблица для чтения данных с удаленного сервера MongoDB
s3, s3Cluster	Таблица для чтения/записи данных файла в Amazon S3
jdbc	Таблица, подключенная к источнику данных через JDBC-драйвер
odbc	Таблица, подключенная к источнику данных через ODBC
cluster	Набор данных с кластера, сконфигурированного в секции `remote_servers` (*config.xml*)
remote	Набор данных с удаленных серверов ClickHouse

Полный список поддерживаемых табличных функций с описаниями можно найти в разделе Table Functions документации ClickHouse.

Примеры использования

Ниже приведены варианты использования табличной функции на примере функции `file`, с помощью которой можно считывать или записывать данные указанного файла. Перед выполнением тестовых запросов подготовьте файл-источник:

1. В конфигурационном файле *config.xml* укажите каталог */var/lib/clickhouse/user_files* в качестве значения параметра `user_files_path`. Выполните проверку:

```
$ sudo grep user_files_path /etc/clickhouse-server/config.xml
    <user_files_path>/var/lib/clickhouse/user_files/</user_files_path>
```

2. Создайте файл с данными в формате CSV в папке */var/lib/clickhouse/user_files*:

```
$ sudo cat > /var/lib/clickhouse/user_files/file_func_source.csv
1,2,3
4,5,6
7,8,9
```

Выполните следующие запросы, чтобы посмотреть, как работает функция `file`:

1. `CREATE TABLE`

```
CREATE TABLE file_table AS file('file_func_source.csv', 'CSV', 'column_1 UInt32, column_2 UInt32, column_3 UInt32');
```

   В результате таблица с указанной структурой и данными из файла будет добавлена в текущую базу данных.

2. `SELECT … FROM`
   Оба следующих запроса возвращают таблицу с данными из CSV-файла:

```
SELECT * FROM file_table;
```

```
SELECT * FROM file('file_func_source.csv', 'CSV', 'column_1 UInt32, column_2 UInt32, column_3 UInt32');
```

   Вывод на экран:

```
┌─column_1─┬─column_2─┬─column_3─┐
│        1 │        2 │        3 │
│        4 │        5 │        6 │
│        7 │        8 │        9 │
└──────────┴──────────┴──────────┘
```

3. `INSERT INTO TABLE FUNCTION`
   Следующий запрос выполняет вставку данных в источник:

```
INSERT INTO FUNCTION file('file_func_source.csv', 'CSV', 'column_1 UInt32, column_2 UInt32, column_3 UInt32')
    VALUES (10, 20, 30), (40, 50, 60);
```

   Убедитесь, что данные записались в файл:

```
$ sudo cat /var/lib/clickhouse/user_files/file_func_source.csv
1,2,3
4,5,6
7,8,9
10,20,30
40,50,60
```

   При вызове табличной функции `file` новые строки также попадут в выборку:

```
SELECT * FROM file_table;
```

```
┌─column_1─┬─column_2─┬─column_3─┐
│        1 │        2 │        3 │
│        4 │        5 │        6 │
│        7 │        8 │        9 │
│       10 │       20 │       30 │
│       40 │       50 │       60 │
└──────────┴──────────┴──────────┘
```

ПРИМЕЧАНИЕ

Чтобы получить информацию по основным запросам для работы с таблицами данных в ADQM, можно обратиться к статье Обзор таблиц.

Тип данных JSON

Вопрос с практики

Содержание

- Создание JSON
  - Добавление данных в существующий JSON-объект
  - Удаление данных из JSON-объекта
  - Изменение данных в существующем JSON-объекте
  - Добавление нескольких элементов в существующий JSON-объект
- Функции для работы с JSON
- Импорт данных JSON
  - Импорт данных из JSON-файла
  - Импорт данных из JSON-файла с помощью функции
  - Импорт данных из JSON-строки
  - Импорт данных из JSON-строки с помощью функции
- Экспорт данных JSON
  - Экспорт данных в JSON-файл
  - Экспорт данных в JSON-файл с помощью функции

Тип данных JSON (JavaScript Object Notation) используется для хранения данных в формате JSON. Этот формат данных широко используется для обмена данными между различными системами, такими как веб-приложения и серверы.

Тип данных JSON может содержать объекты, массивы, числа, строки, логические значения (true или false) и значение null. Он также может содержать вложенные структуры данных, такие как объекты внутри массивов или массивы внутри объектов.

Для работы с данными JSON в PostgreSQL используются специальные функции и операторы, такие как `json_extract_path`, `json_array_length` и `->`. Они позволяют извлекать данные из JSON-объектов и массивов, а также выполнять различные операции над ними.

Тип данных JSON полезен, когда вам нужно хранить данные, которые могут иметь переменную структуру или когда вам нужно работать с данными, которые поступают из внешних источников в формате JSON.

Создание JSON

Для создания JSON-объекта в PostgreSQL можно использовать функцию `json_build_object`. Эта функция принимает пары ключ-значение и возвращает JSON-объект, содержащий эти пары.

Пример использования функции `json_build_object`:

```
SELECT json_build_object('name', 'John', 'age', 30, 'city', 'New York');
```

В этом примере функция `json_build_object` создает JSON-объект с тремя парами ключ-значение: `'name': 'John'`, `'age': 30` и `'city': 'New York'`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}
```

Вы также можете использовать функцию `json_build_array` для создания JSON-массива. Эта функция принимает значения и возвращает JSON-массив, содержащий эти значения.

Пример использования функции `json_build_array`:

```
SELECT json_build_array('apple', 'banana', 'cherry');
```

В этом примере функция `json_build_array` создает JSON-массив с тремя значениями: `'apple'`, `'banana'` и `'cherry'`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
["apple", "banana", "cherry"]
```

Вы также можете использовать функцию `to_json` для преобразования значения в JSON-формат. Эта функция принимает значение и возвращает его в формате JSON.

Пример использования функции `to_json`:

```
SELECT to_json('Hello, world!');
```

В этом примере функция `to_json` преобразует строку `'Hello, world!'` в JSON-формат. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
"Hello, world!"
```

Вы также можете использовать функцию `row_to_json` для преобразования строки таблицы в JSON-объект. Эта функция принимает строку и возвращает JSON-объект, содержащий значения этой строки.

Пример использования функции `row_to_json`:

```
SELECT row_to_json(t) FROM (SELECT 1 AS id, 'John' AS name, 30 AS age) t;
```

В этом примере функция `row_to_json` преобразует строку `(1, 'John', 30)` в JSON-объект. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"id": 1, "name": "John", "age": 30}
```

Добавление данных в существующий JSON-объект

Для добавления данных в существующий JSON-объект в PostgreSQL можно использовать оператор `||`. Этот оператор объединяет два JSON-объекта и возвращает новый JSON-объект, содержащий все пары ключ-значение из обоих объектов.

Пример использования оператора `||`:

```
SELECT '{"name": "John", "age": 30}'::jsonb || '{"city": "New York"}'::jsonb;
```

В этом примере оператор `||` объединяет JSON-объект `{"name": "John", "age": 30}` с JSON-объектом `{"city": "New York"}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}
```

Вы также можете использовать функцию `jsonb_set` для добавления данных в существующий JSON-объект. Эта функция принимает JSON-объект, путь к ключу, значение и возвращает новый JSON-объект, содержащий это значение.

Пример использования функции `jsonb_set`:

```
SELECT jsonb_set('{"name": "John", "age": 30}'::jsonb, '{city}', '"New York"');
```

В этом примере функция `jsonb_set` добавляет значение `"New York"` по пути `{city}` в JSON-объект `{"name": "John", "age": 30}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}
```

Удаление данных из JSON-объекта

Для удаления данных из JSON-объекта в PostgreSQL можно использовать оператор `-`. Этот оператор удаляет пару ключ-значение из JSON-объекта по указанному ключу.

Пример использования оператора `-`:

```
SELECT '{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}'::jsonb - 'city';
```

В этом примере оператор `-` удаляет пару ключ-значение `"city": "New York"` из JSON-объекта `{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30}
```

Вы также можете использовать функцию `jsonb_delete_path` для удаления данных из JSON-объекта по указанному пути. Эта функция принимает JSON-объект, путь к ключу и возвращает новый JSON-объект, не содержащий это значение.

Пример использования функции `jsonb_delete_path`:

```
SELECT jsonb_delete_path('{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}'::jsonb, '{city}');
```

В этом примере функция `jsonb_delete_path` удаляет значение по пути `{city}` из JSON-объекта `{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30}
```

Изменение данных в существующем JSON-объекте

Для изменения данных в существующем JSON-объекте в PostgreSQL можно использовать функцию `jsonb_set`. Эта функция принимает JSON-объект, путь к ключу, новое значение и возвращает новый JSON-объект, содержащий это значение.

Пример использования функции `jsonb_set`:

```
SELECT jsonb_set('{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}'::jsonb, '{age}', '31');
```

В этом примере функция `jsonb_set` изменяет значение по пути `{age}` в JSON-объекте `{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}` на `31`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 31, "city": "New York"}
```

Вы также можете использовать оператор `#-` для изменения данных в существующем JSON-объекте. Этот оператор принимает JSON-объект, путь к ключу, новое значение и возвращает новый JSON-объект, содержащий это значение.

Пример использования оператора `#-`:

```
SELECT '{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}'::jsonb #- '{age}' '31';
```

В этом примере оператор `#-` изменяет значение по пути `{age}` в JSON-объекте `{"name": "John", "age": 30, "city": "New York"}` на `31`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 31, "city": "New York"}
```

Добавление нескольких элементов в существующий JSON-объект

Для добавления нескольких элементов в существующий JSON-объект в PostgreSQL можно использовать функцию `jsonb_set` с массивом путей и значений.

Пример использования функции `jsonb_set` для добавления нескольких элементов:

```
SELECT jsonb_set('{"name": "John", "age": 30}'::jsonb, '{city,country}', '["New York","USA"]');
```

В этом примере функция `jsonb_set` добавляет значения `"New York"` и `"USA"` по путям `{city}` и `{country}` в JSON-объект `{"name": "John", "age": 30}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30, "city": {"country": "USA", "city": "New York"}}
```

Вы также можете использовать оператор `||` для объединения двух JSON-объектов, содержащих несколько элементов.

Пример использования оператора `||`:

```
SELECT '{"name": "John", "age": 30}'::jsonb || '{"city": "New York", "country": "USA"}'::jsonb;
```

В этом примере оператор `||` объединяет JSON-объект `{"name": "John", "age": 30}` с JSON-объектом `{"city": "New York", "country": "USA"}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"name": "John", "age": 30, "city": "New York", "country": "USA"}
```

Преобразование данных в JSON

Для преобразования данных в JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `to_json`. Эта функция принимает значение и возвращает его в формате JSON.

Пример использования функции `to_json`:

```
SELECT to_json('Hello, world!');
```

В этом примере функция `to_json` преобразует строку `'Hello, world!'` в JSON-формат. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
"Hello, world!"
```

Вы также можете использовать функцию `row_to_json` для преобразования строки таблицы в JSON-объект. Эта функция принимает строку и возвращает JSON-объект, содержащий значения этой строки.

Пример использования функции `row_to_json`:

```
SELECT row_to_json(t) FROM (SELECT 1 AS id, 'John' AS name, 30 AS age) t;
```

В этом примере функция `row_to_json` преобразует строку `(1, 'John', 30)` в JSON-объект. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"id": 1, "name": "John", "age": 30}
```

Сохранение данных столбца таблицы в поле JSON

Для сохранения данных столбца таблицы в поле JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `to_json` или оператор `->`.

Пример использования функции `to_json`:

```
SELECT to_json(column_name) FROM table_name;
```

В этом примере функция `to_json` преобразует значения столбца `column_name` в JSON-формат.

Вы также можете использовать оператор `->` для извлечения данных из JSON-объекта.

Пример использования оператора `->`:

```
SELECT column_name->'key' FROM table_name;
```

В этом примере оператор `->` извлекает значение по ключу `key` из JSON-объекта в столбце `column_name`.

Вы также можете использовать функцию `jsonb_build_object` для создания JSON-объекта из данных столбца таблицы.

Пример использования функции `jsonb_build_object`:

```
SELECT jsonb_build_object('name', name, 'age', age) FROM table_name;
```

В этом примере функция `jsonb_build_object` создает JSON-объект с ключами `name` и `age`, и значениями из столбцов `name` и `age` таблицы `table_name`.

Функции для работы с JSON

Функции для работы с JSON в PostgreSQL позволяют извлекать, изменять и создавать данные в формате JSON. Они предоставляют мощные инструменты для работы с JSON-данными, такие как извлечение значений по ключу, изменение значений по пути, создание JSON-объектов и массивов.

Некоторые из функций для работы с JSON в PostgreSQL включают:

- `json_extract_path` - извлекает значение по пути в JSON-объекте.
- `json_array_length` - возвращает количество элементов в JSON-массиве.
- `jsonb_set` - изменяет значение по пути в JSON-объекте.
- `jsonb_build_object` - создает JSON-объект из пар ключ-значение.
- `jsonb_build_array` - создает JSON-массив из значений.
- `to_json` - преобразует значение в JSON-формат.
- `row_to_json` - преобразует строку таблицы в JSON-объект.

Эти функции позволяют эффективно работать с JSON-данными в PostgreSQL и выполнять различные операции над ними.

Импорт данных JSON

Импорт данных JSON в PostgreSQL можно выполнить несколькими способами. Один из способов - использовать функцию `COPY` для импорта данных из файла JSON. Другой способ - использовать функцию `jsonb_populate_record` для импорта данных из строки JSON.

Импорт данных из JSON-файла

Для импорта данных из файла JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `COPY`. Эта функция позволяет импортировать данные из файла в таблицу базы данных.

Пример использования функции `COPY` для импорта данных из файла JSON:

```
COPY table_name FROM '/path/to/file.json' WITH (FORMAT 'json');
```

В этом примере функция `COPY` импортирует данные из файла `/path/to/file.json` в таблицу `table_name`. Параметр `FORMAT 'json'` указывает, что данные в файле имеют формат JSON.

Вы также можете использовать параметр `DELIMITER` для указания разделителя между значениями в файле JSON.

Пример использования параметра `DELIMITER`:

```
COPY table_name FROM '/path/to/file.json' WITH (FORMAT 'json', DELIMITER ',');
```

В этом примере параметр `DELIMITER ','` указывает, что значения в файле JSON разделены запятыми.

Импорт данных из JSON-файла с помощью функции

Для импорта данных из файла JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `jsonb_populate_record`. Эта функция принимает строку JSON и возвращает строку таблицы, заполненную данными из JSON.

Пример использования функции `jsonb_populate_record`:

```
SELECT * FROM jsonb_populate_record(NULL::table_name, '{"name": "John", "age": 30}');
```

В этом примере функция `jsonb_populate_record` создает строку таблицы `table_name` с данными из JSON `{"name": "John", "age": 30}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
| name | age |
|------|-----|
| John | 30  |
```

Импорт данных из JSON-строки

Для импорта данных из строки JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `jsonb_populate_record`. Эта функция принимает строку JSON и возвращает строку таблицы, заполненную данными из JSON.

Пример использования функции `jsonb_populate_record`:

```
SELECT * FROM jsonb_populate_record(NULL::table_name, '{"name": "John", "age": 30}');
```

В этом примере функция `jsonb_populate_record` создает строку таблицы `table_name` с данными из JSON `{"name": "John", "age": 30}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
| name | age |
|------|-----|
| John | 30  |
```

Импорт данных из JSON-строки с помощью функции

Для импорта данных из строки JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `jsonb_populate_record`. Эта функция принимает строку JSON и возвращает строку таблицы, заполненную данными из JSON.

Пример использования функции `jsonb_populate_record`:

```
SELECT * FROM jsonb_populate_record(NULL::table_name, '{"name": "John", "age": 30}');
```

В этом примере функция `jsonb_populate_record` создает строку таблицы `table_name` с данными из JSON `{"name": "John", "age": 30}`. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
| name | age |
|------|-----|
| John | 30  |
```

Экспорт данных JSON

Экспорт данных JSON в PostgreSQL можно выполнить несколькими способами. Один из способов - использовать функцию `COPY` для экспорта данных в файл JSON. Другой способ - использовать функцию `row_to_json` для преобразования строки таблицы в JSON-объект.

Экспорт данных в JSON-файл

Для экспорта данных в файл JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `COPY`. Эта функция позволяет экспортировать данные из таблицы базы данных в файл.

Пример использования функции `COPY` для экспорта данных в файл JSON:

```
COPY table_name TO '/path/to/file.json' WITH (FORMAT 'json');
```

В этом примере функция `COPY` экспортирует данные из таблицы `table_name` в файл `/path/to/file.json`. Параметр `FORMAT 'json'` указывает, что данные в файле будут иметь формат JSON.

Вы также можете использовать параметр `DELIMITER` для указания разделителя между значениями в файле JSON.

Пример использования параметра `DELIMITER`:

```
COPY table_name TO '/path/to/file.json' WITH (FORMAT 'json', DELIMITER ',');
```

В этом примере параметр `DELIMITER ','` указывает, что значения в файле JSON будут разделены запятыми.

Экспорт данных в JSON-файл с помощью функции

Для экспорта данных в файл JSON в PostgreSQL можно использовать функцию `row_to_json`. Эта функция принимает строку таблицы и возвращает JSON-объект, содержащий значения этой строки.

Пример использования функции `row_to_json`:

```
SELECT row_to_json(t) FROM (SELECT * FROM table_name) t;
```

В этом примере функция `row_to_json` преобразует строки таблицы `table_name` в JSON-объекты. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
{"id": 1, "name": "John", "age": 30}
{"id": 2, "name": "Jane", "age": 25}
{"id": 3, "name": "Bob", "age": 40}
```

Вы также можете использовать функцию `array_to_json` для преобразования массива в JSON-массив.

Пример использования функции `array_to_json`:

```
SELECT array_to_json(array_agg(t)) FROM (SELECT * FROM table_name) t;
```

В этом примере функция `array_to_json` преобразует массив строк таблицы `table_name` в JSON-массив. Результат будет выглядеть следующим образом:

```
[{"id": 1, "name": "John", "age": 30}, {"id": 2, "name": "Jane", "age": 25}, {"id": 3, "name": "Bob", "age": 40}]
```

Вложенные структуры данных

© Denis Zhidkikh

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
- flatten_nested = 1
- flatten_nested = 0

Пример
- Создание таблицы
- Вставка данных
- Чтение данных

ADQM.COM/ru/ поддерживает тип данных Nested для хранения и обработки вложенных структур данных, который может служить альтернативой типам Tuple и Array(Tuple). Он позволяет моделировать сложные структурные данные без необходимости создавать/управлять дополнительными таблицами и использовании ключей. Вложенная структура данных Nested представляет собой таблицу внутри ячейки основной таблицы. Каждой строке основной таблицы может соответствовать любое количество строк во вложенной структуре данных.

Обзор

Чтобы отвести в таблице столбец типа Nested, необходимо указать параметры вложенной структуры — имена столбцов и соответствующие типы данных.

Ниже приведен пример синтаксиса запроса `CREATE TABLE` для создания таблицы с вложенной структурой данных в столбце (с целью упрощения в примере используются короткие названия столбцов и конкретные типы данных):

```
CREATE TABLE test_table (
    a String,
    b UInt32,
    c Nested (
      s String,
      t UInt16,
      u Array(String),
      v.x Array(Int64)
    )
) ENGINE = MergeTree ORDER BY tuple();
```

К вложенной структуре данных можно обращаться в запросах, используя формат `<nested_structure>.<nested_column>` или `<nested_structure>` - название столбца таблицы типа Nested, `<nested_column>` – название столбца вложенной структуры.

Формат данных столбца вложенной структуры определяется настройкой `flatten_nested`: значение которой может быть равным `1` (по умолчанию) или `0`.

flatten_nested = 1

Столбцы вложенной структуры имеют тип Array(Type), то есть хранят массивы значений соответствующих типов данных одинаковой длины. В этом случае при чтении и обработке значений вложенных столбцов используются функции для работы с массивами, в том числе выражения ARRAY JOIN.

Посмотреть, какие типы данных определены для столбцов созданной таблицы, можно с помощью запроса `SHOW CREATE TABLE`:

```
SHOW CREATE TABLE test_table;
```

```
┌─statement─────────────────────┐
│ CREATE TABLE default.test_table
( ↴│
↴│    a String,                 ↴│
↴│    b UInt32,                 ↴│
↴│    c.s Array(String),        ↴│
↴│    c.t Array(UInt16),        ↴│
↴│    c.u Array(String),        ↴│
↴│    c.v.x Array(Int64)        ↴│
↴│)                             ↴│
↴│ENGINE = MergeTree            ↴│
↴│ORDER BY tuple()              ↴│
↴│SETTINGS index_granularity = 8192 │
└──────────────────────────────┘
```

Вставка данных

Для вставки данных в столбцы типа Nested необходимо отдельно передать массив значений для каждого столбца вложенной структуры (состава будет автоматически проверять, что все вложенные массивы значений одинакового длины). Например:

```
INSERT INTO test_table VALUES ('a', 1, ['c1', 'c2', 'c3'], [100, 200, 300]);
```

В таблицу со столбцами, имеющими вложенную структуру, можно также вставлять данные JSON с тем же структурой. Например, используйте для этого в запросе формат JSONEachRow:

```
INSERT INTO test_table FORMAT JSONEachRow {"a":"a1", "b":2, "c.s":["c4", "c5"], "c.u":[101, 202]};
```

Чтобы передать данные как иерархический объект JSON, предварительно установите `input_format_import_nested_json`:

```
SET input_format_import_nested_json=1;

INSERT INTO test_table FORMAT JSONEachRow
{
  "a":"a2",
  "b":"3",
  "c": {
      "s": ["c6", "c7"],
      "v": [111, 222]
  }
};
```

Чтение данных

Запрос всех данных из таблицы выведет отдельно каждый столбец вложенной структуры:

```
SELECT * FROM test_table;
```

```
┌─a──┬─b─┬─c.s──────┬─c.t─────┬─c.u──────┬─c.v.x─────┐
1. │ a1 │ 1 │ ['c1','c2','c3'] │ [100,200,300] │ ['c4','c5'] │ [101,202] │
2. │ a2 │ 3 │ ['c6','c7']      │ [111,222]     │ ['c8','c9'] │ [111,222] │
└────┴───┴──────────┴─────────┴──────────┴───────────┘
```

flatten_nested = 0

Данные всех столбцов вложенной структуры хранятся как один массив кортежей, то есть фактически столбец Nested имеет тип Array(Tuple). В этом случае вложенная структура хранится аналогично одному столбцу.

Если переходить таблицу при помощи оператора перед этим `flatten_nested = 0`, в выводе запроса `SHOW CREATE TABLE` для столбца `c` будет показан тип Nested, хотя фактически это Array(Tuple), :)

```
┌─statement─────────────────────┐
1. │ CREATE TABLE default.test_table
( ↴│
↴│    a String,                 ↴│
↴│    b UInt32,                 ↴│
↴│    c Nested(s String, t UInt16, u Array(String), v.x Array(Int64)) │
↴│)                             ↴│
↴│ENGINE = MergeTree            ↴│
↴│ORDER BY tuple()              ↴│
↴│SETTINGS index_granularity = 8192 │
└──────────────────────────────┘
```

Вставка данных

Соответственно данные во вложенную структуру необходимо вставлять как массив кортежей. Например:

```
INSERT INTO test_table VALUES ('a', 1, [('c1', 100), ('c2', 200), ('c3', 300)]);
```

Для вставки в таблицу с Nested столбцом иерархического объекта JSON при `flatten_nested = 0` не обязательно активировать опцию `input_format_import_nested_json`, так этом данные вложенных столбцов нужно передавать как массив:

```
INSERT INTO test_table FORMAT JSONEachRow
{
  "a":"a1",
  "b":"2",
  "c": [
      {"s": "c4", "t": 101},
      {"s": "c5", "t": 202}
  ]
};
```

Чтение данных

Запрос всех данных из таблицы выведет столбец типа Nested, где каждая строка — массив кортежей значений столбцов вложенной структуры:

```
SELECT * FROM test_table;
```

```
┌─a──┬─b─┬─c──────────────────────┐
1. │ a1 │ 1 │ [('c1',100),('c2',200),('c3',300)] │
2. │ a1 │ 2 │ [('c4',101),('c5',202)]            │
└────┴───┴────────────────────────┘
```

Данные отдельных вложенных столбцов можно также запрашивать, используя нотацию с точкой:

```
SELECT a.s, a.d FROM test_table;
```

```
┌─a.s─────────┬─a.d─────────┐
1. │ ['c1','c2','c3'] │ [100,200,300] │
2. │ ['c4','c5']      │ [101,202]     │
└─────────────┴─────────────┘
```

Пример

Создание таблицы

Создайте таблицу `orders` для хранения данных о заказах в столбцах соответствующих типов:

- `order_id` (UInt64) – идентификатор заказа;
- `customer_id` (UInt32) – идентификатор покупателя;
- `order_date` (Date) – дата заказа.

Добавьте также в таблицу столбец для хранения информации о продуктах, которые включают каждый заказ – столбец, `items` типа Nested с описанием следующих полей вложенной структуры:

- `product_id` (UInt32) – идентификатор продукта;
- `product_name` (String) – название продукта;
- `quantity` (UInt16) – количество единиц продукта в заказе;
- `price_per_unit` (Decimal) – стоимость единицы продукта.

Значение параметра `flatten_nested = 1` (по умолчанию):

```
CREATE TABLE orders (
    order_id UInt64,
    customer_id UInt32,
    order_date Date,
    items Nested (
        product_id UInt32,
        product_name String,
        quantity UInt16,
        price_per_unit Decimal(10, 2)
    )
) ENGINE = MergeTree()
ORDER BY (order_date, order_id);
```

Вставка данных

Вставьте в таблицу тестовые данные (например, несколько заказов за два дня):

```
INSERT INTO orders VALUES
(1001, 42, '2025-08-07',
    [101, 102, 103],
    ['Laptop', 'Mouse', 'Keyboard'],
    [1, 2, 1],
    [999.99, 19.99, 49.99]),
(1002, 77, '2025-08-07',
    [104, 105],
    ['Monitor', 'Headphones'],
    [1, 1],
    [299.99, 89.99]),
(1003, 55, '2025-08-07',
    [106, 104, 103],
    ['Laptop', 'Monitor', 'Mouse'],
    [1, 1, 1],
    [999.99, 299.99, 19.99]),
(1004, 24, '2025-08-08',
    [102, 105],
    ['Mouse', 'Headphones'],
    [3, 1],
    [19.99, 89.99]),
(1005, 10, '2025-08-08',
    [102, 103, 104],
    ['Laptop', 'Keyboard', 'Monitor'],
    [1, 1, 1],
    [999.99, 49.99, 299.99]);
```

Чтение данных

Запросите все данные таблицы:

```
SELECT * FROM orders;
```

```
┌─order_id─┬─customer_id─┬─order_date─┬─items.product_id─┬─items.product_name─┬─items.quantity─┬─items.price_per_unit─┐
1. │     1001 │         42 │ 2025-08-07 │ [102,102,103]   │ ['Laptop','Mouse','Keyboard'] │ [1,2,1]        │ [999.99,19.99,49.99] │
2. │     1002 │         77 │ 2025-08-07 │ [104,105]       │ ['Monitor','Headphones']      │ [1,1]          │ [299.99,89.99]       │
3. │     1003 │         55 │ 2025-08-07 │ [106,104,102]   │ ['Laptop','Monitor','Mouse']  │ [1,1,1]        │ [999.99,299.99,19.99] │
4. │     1004 │         24 │ 2025-08-08 │ [102,105]       │ ['Mouse','Headphones']        │ [3,1]          │ [19.99,89.99]        │
5. │     1005 │         10 │ 2025-08-08 │ [102,103,104]   │ ['Laptop','Keyboard','Monitor'] │ [1,1,1]      │ [999.99,49.99,299.99] │
└──────────┴─────────────┴────────────┴─────────────────┴────────────────────┴────────────────┴──────────────────────┘
```

Чтобы вывести данные в обычном табличном виде, развернув Nested-структуры в несколько строк, используйте в запросе `ARRAY JOIN`:

```
SELECT * FROM orders ARRAY JOIN items;
```

```
┌─order_id─┬─customer_id─┬─order_date─┬─items.product_id─┬─items.product_name─┬─items.quantity─┬─items.price_per_unit─┐
1. │     1001 │         42 │ 2025-08-07 │             101 │ Laptop             │              1 │               999.99 │
2. │     1001 │         42 │ 2025-08-07 │             102 │ Mouse              │              2 │                19.99 │
3. │     1001 │         42 │ 2025-08-07 │             103 │ Keyboard           │              1 │                49.99 │
4. │     1002 │         77 │ 2025-08-07 │             104 │ Monitor            │              1 │               299.99 │
5. │     1002 │         77 │ 2025-08-07 │             105 │ Headphones         │              1 │                89.99 │
6. │     1003 │         55 │ 2025-08-07 │             106 │ Laptop             │              1 │               999.99 │
7. │     1003 │         55 │ 2025-08-07 │             104 │ Monitor            │              1 │               299.99 │
8. │     1003 │         55 │ 2025-08-07 │             102 │ Mouse              │              1 │                19.99 │
9. │     1004 │         24 │ 2025-08-08 │             102 │ Mouse              │              3 │                19.99 │
10. │     1004 │         24 │ 2025-08-08 │             105 │ Headphones         │              1 │                89.99 │
11. │     1005 │         10 │ 2025-08-08 │             101 │ Laptop             │              1 │               999.99 │
12. │     1005 │         10 │ 2025-08-08 │             103 │ Keyboard           │              1 │                49.99 │
13. │     1005 │         10 │ 2025-08-08 │             104 │ Monitor            │              1 │               299.99 │
└──────────┴─────────────┴────────────┴─────────────────┴────────────────────┴────────────────┴──────────────────────┘
```

Запрос суммарной стоимости для каждого заказа:

```
SELECT
    order_id,
    formatDateTime(order_date, '%F') as month,
    items.product_name as product,
    items.quantity as units_sold
FROM orders
ARRAY JOIN items
GROUP BY
    order_id,
    formatDateTime(order_date, '%F'),
    items.product_name;
```

```
┌─order_id─┬─month──────┬─product─────┬─units_sold─┐
1. │     1001 │ 2025-08-07 │ Keyboard    │          1 │
2. │     1001 │ 2025-08-07 │ Laptop      │          1 │
3. │     1001 │ 2025-08-07 │ Mouse       │          2 │
4. │     1002 │ 2025-08-07 │ Headphones  │          1 │
5. │     1002 │ 2025-08-07 │ Monitor     │          1 │
6. │     1003 │ 2025-08-07 │ Laptop      │          1 │
7. │     1003 │ 2025-08-07 │ Monitor     │          1 │
8. │     1003 │ 2025-08-07 │ Mouse       │          1 │
9. │     1004 │ 2025-08-08 │ Headphones  │          1 │
10. │     1004 │ 2025-08-08 │ Mouse       │          3 │
11. │     1005 │ 2025-08-08 │ Keyboard    │          1 │
12. │     1005 │ 2025-08-08 │ Laptop      │          1 │
13. │     1005 │ 2025-08-08 │ Monitor     │          1 │
└──────────┴────────────┴─────────────┴────────────┘
```

По полю Nested-структуры можно также фильтровать данные. Например, следующий запрос выводит продажи продукта `Laptop` по каждой дате.

```
SELECT
    order_date,
    items.product_name AS product ,
    SUM(items.quantity) AS quantity
FROM orders
ARRAY JOIN items
WHERE items.product_name = 'Laptop'
GROUP BY
    order_date,
    items.product_name;
```

```
┌─order_date─┬─product─┬─quantity─┐
1. │ 2025-08-07 │ Laptop  │        2 │
2. │ 2025-08-08 │ Laptop  │        1 │
└────────────┴─────────┴──────────┘
```

Чтобы вернуть только одну строку с количеством проданных единиц каждого продукта для каждой даты, можно использовать подзапрос и функцию `groupArray`:

```
SELECT
    order_date,
    groupArray((product, units_sold))
FROM
(
    SELECT
        order_date,
        product,
        sum(product_sales) AS units_sold
    FROM orders
    ARRAY JOIN
        items.product_name AS product,
        items.quantity AS product_sales
    GROUP BY
        order_date,
        product
)
GROUP BY order_date;
```

```
┌─order_date─┬─groupArray((product, units_sold))──────────────────────────────────────────────────────────────────────────┐
1. │ 2025-08-07 │ [('Laptop',2),('Mouse',3),('Monitor',2),('Keyboard',1),('Headphones',1)] │
2. │ 2025-08-08 │ [('Keyboard',1),('Mouse',3),('Monitor',1),('Headphones',4),('Laptop',1)] │
└────────────┴────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┘
```

Полнотекстовый поиск

Д. Елена Дворкина

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
Управление индексами
Пример

Обзор

Для эффективного полнотекстового поиска по столбцам типа String или FixedString (также поддерживаются типы Array(String), Array(FixedString), Map(String) и Map(String)) в таблицах с очень большим количеством записей можно использовать **инвертированные индексы** – специальный тип индекса пропуска данных.

В ADQM/ClickHouse инвертированный индекс строится следующим образом:

- Текст каждой ячейки в столбце, по которому составляется индекс, разбивается на токены — **термы (terms)**. По умолчанию разбиение осуществляется по пробелам, но также возможно разбить текст на **n-граммы**. Все термы записываются в отсортированный список — **словарь (dictionary)**.
- Для каждого терма составляется отсортированный список идентификаторов строк, содержащих этот терм (**posting list**).

Иными словами, инвертированный индекс реализует хранение сопоставления всех термов с указателями на их расположение в таблице (номера соответствующих строк). Если в таблице для текстового столбца создан инвертированный индекс, ADQM автоматически его применяет при выполнении запроса с поиском терма в этом столбце (например, запрос типа `SELECT … WHERE <column_name> == | IN | LIKE '<term>'`) — быстро находит терм в словаре и возвращает нужные строки таблицы, используя posting list.

Например, рассмотрим таблицу со столбцом `text` типа String:

```
┌─row_id─┬─text─────────┐
│      0 │ Lower East Side │
│      1 │ Upper West Side │
│      2 │ West Village    │
│      3 │ East Village    │
└────────┴──────────────┘
```

Инвертированный индекс по столбцу `text` в общем виде будет составлен следующим образом:

Dictionary (terms)	Posting lists
East	0, 3
Lower	0
Side	0, 1
Upper	1
Village	2, 3
West	1, 2

ВАЖНО

В настоящее время инвертированные индексы поддерживаются в экспериментальном режиме — не рекомендуется их использовать в production-системах.

Управление индексами

Перед созданием инвертированного индекса необходимо включить следующую опцию:

```
SET allow_experimental_inverted_index = true;
```

Инвертированный индекс описывается так же как и другие типы индекса пропуска данных – с помощью выражения `INDEX` в секции описания столбцов запроса `CREATE TABLE`:

```
CREATE TABLE <table_name>
(   <column_name> <column_type>, ...
    INDEX <index_name> <index_expr> TYPE inverted([<n>], [<max_rows_per_posting_list>]), ...)
ENGINE = MergeTree
...;
```

где:

- `<index_name>` – имя индекса.
- `<index_expr>` – выражение, по которому будет строиться индекс (часто это имя текстового столбца).
- `<n>` – токенизатор (tokenizer), который определяет, как строка в ячейке текстового столбца разбивается на термы:
  - `inverted(0)` (сокращенно `inverted()` или `inverted`) – строка разбивается на слова по пробелам.
  - `inverted(n)` (где `n` — число в диапазоне `[2, 8]`) – строка разбивается на n-граммы (подстроки из `n` символов).
- `<max_rows_per_posting_list>` – максимальное количество идентификаторов строк, содержащих терм, которое может быть записано в список posting list (если `0` – размер списка posting list для терма не ограничивается, если параметр не указан – устанавливается ограничение по умолчанию, равное `64K`).

Так как инвертированные индексы сопоставляют термы с идентификаторами (номерами) строк, а не с идентификаторами гранул, при описании инвертированного индекса не указывается параметр `GRANULARITY`, который возможно применять для других типов индекса пропуска данных.

В существующую таблицу инвертированный индекс можно добавить с помощью следующего запроса:

```
ALTER TABLE <table_name> ADD INDEX <index_name> <index_expr> TYPE inverted([<n>], [<max_rows_per_posting_list>]);
```

Когда индекс добавляется в существующую таблицу, он не обновляется автоматически. `ALTER TABLE` изменяет метаданные, поэтому индекс будет рассчитываться только для новых данных, вставляемых в таблицу. Чтобы применить индекс к существующим данным, выполните дополнительную команду:

```
ALTER TABLE <table_name> MATERIALIZE INDEX <index_name>;
```

Удалить индексы можно запросами:

- `ALTER TABLE <table_name> DROP INDEX <index_name>` – удаляет описание индекса из метаданных таблицы и удаляет индексные файлы с диска;
- `ALTER TABLE <table_name> CLEAR INDEX <index_name>` – удаляет файлы индекса с диска без удаления описания индекса из метаданных.

Пример

Создайте таблицу `trips` с данными такси Нью-Йорка, как описано в примере документации ClickHouse:

```
CREATE TABLE trips (
    trip_id             UInt32,
    pickup_datetime     DateTime,
    dropoff_datetime    DateTime,
    pickup_longitude    Nullable(Float64),
    pickup_latitude     Nullable(Float64),
    dropoff_longitude   Nullable(Float64),
    dropoff_latitude    Nullable(Float64),
    passenger_count     UInt8,
    trip_distance       Float32,
    fare_amount         Float32,
    extra               Float32,
    tip_amount          Float32,
    tolls_amount        Float32,
    total_amount        Float32,
    payment_type        Enum('CSH' = 1, 'CRE' = 2, 'NOC' = 3, 'DIS' = 4, 'UNK' = 5),
    pickup_ntaname      LowCardinality(String),
    dropoff_ntaname     LowCardinality(String)
)
ENGINE = MergeTree
PRIMARY KEY (pickup_datetime, dropoff_datetime);
```

```
INSERT INTO trips
SELECT
    trip_id,
    pickup_datetime,
    dropoff_datetime,
    pickup_longitude,
    pickup_latitude,
    dropoff_longitude,
    dropoff_latitude,
    passenger_count,
    trip_distance,
    fare_amount,
    extra,
    tip_amount,
    tolls_amount,
    total_amount,
    payment_type,
    pickup_ntaname,
    dropoff_ntaname
FROM s3(
    'https://datasets-documentation.s3.eu-west-3.amazonaws.com/nyc-taxi/trips_{0..2}.gz',
    'TabSeparatedWithNames');
```

Выполните тестовый запрос на выборку данных с условием по столбцу `pickup_ntaname`:

```
SELECT pickup_datetime,pickup_datetime,pickup_ntaname,dropoff_ntaname
FROM trips
WHERE (pickup_ntaname LIKE '%Village%') OR (pickup_ntaname LIKE '%Square%');
```

```
┌─────pickup_datetime─┬─────pickup_datetime─┬─pickup_ntaname─────────────────────────┬─dropoff_ntaname─┐
│ 2015-07-01 00:02:24 │ 2015-07-01 00:02:24 │ East Village                           │ Gramercy        │
│ 2015-07-01 00:03:15 │ 2015-07-01 00:03:15 │ Hudson Yards-Chelsea-Flatiron-Union Square │ West Village    │
└─────────────────────┴─────────────────────┴────────────────────────────────────────┴─────────────────┘

...

┌─ 2015-07-09 00:32:13 ┬─ 2015-07-09 00:32:13 ┬─ West Village                          ┬─ East Village ┐
└─────────────────────┴─────────────────────┴────────────────────────────────────────┴─────────────────┘

  Showed first 10000.

714664 rows in set. Elapsed: 0.831 sec. Processed 3.00 million rows, 18.00 MB (3.61 million rows/s., 21.66 MB/s.)
Peak memory usage: 13.04 MiB.
```

Добавьте в таблицу инвертированный индекс:

```
SET allow_experimental_inverted_index = true;
```

```
ALTER TABLE trips ADD INDEX inv_idx(pickup_ntaname) TYPE inverted;
```

```
ALTER TABLE trips MATERIALIZE INDEX inv_idx;
```

Повторите запрос – обратите внимание, что скорость его выполнения увеличилась:

```
SELECT pickup_datetime,pickup_datetime,pickup_ntaname,dropoff_ntaname
FROM trips
WHERE (pickup_ntaname LIKE '%Village%') OR (pickup_ntaname LIKE '%Square%');
```

```
┌─────pickup_datetime─┬─────pickup_datetime─┬─pickup_ntaname─────────────────────────┬─dropoff_ntaname─┐
│ 2015-07-01 00:02:24 │ 2015-07-01 00:02:24 │ East Village                           │ Gramercy        │
│ 2015-07-01 00:03:15 │ 2015-07-01 00:03:15 │ Hudson Yards-Chelsea-Flatiron-Union Square │ West Village    │
└─────────────────────┴─────────────────────┴────────────────────────────────────────┴─────────────────┘

...

┌─ 2015-07-09 00:32:13 ┬─ 2015-07-09 00:32:13 ┬─ West Village                          ┬─ East Village ┐
└─────────────────────┴─────────────────────┴────────────────────────────────────────┴─────────────────┘

  Showed first 10000.

714664 rows in set. Elapsed: 0.129 sec. Processed 3.00 million rows, 18.00 MB (23.27 million rows/s., 139.63 MB/s.)
Peak memory usage: 13.04 MiB.
```

С помощью выражения `EXPLAIN` с параметром `indexes` можно убедиться, что при выполнении запроса использовался инвертированный индекс:

```
EXPLAIN indexes = 1 SELECT pickup_datetime,pickup_datetime,pickup_ntaname,dropoff_ntaname
FROM trips
WHERE (pickup_ntaname LIKE '%Village%') OR (pickup_ntaname LIKE '%Square%');
```

```
┌─explain──────────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Projection)) │
│   Expression                             │
│     ReadFromMergeTree (default.trips)    │
│     Indexes:                             │
│       PrimaryKey                         │
│         Condition: true                  │
│         Parts: 2/2                       │
│         Granules: 368/368                │
│       Skip                               │
│         Name: inv_idx                    │
│         Description: inverted GRANULARITY 1 │
│         Parts: 2/2                       │
│         Granules: 368/368                │
└──────────────────────────────────────────┘
```

Повышение производительности запросов

Содержание

Индексы
- Принцип работы
- Составной индекс (покрывающий индекс)
- Индексирование выражений (JSON)

Статистика таблицы данных
- Пример

Сжатие и шифрование данных
- Пример

Кэширование запросов
- Пример

Управление кэшированием запросов
- Настройка кэша запросов
- Просмотр информации о кэше запросов
- Пример

Оптимизация операций JOIN

Если статья показалась вам полезной, то могу также посоветовать статью [Оптимизация производительности MySQL](#).

Индексы

Индекс — это дополнительная структура данных, которая позволяет быстро находить строки в таблице по значениям определённых столбцов. Вместо того чтобы сканировать всю таблицу, MySQL может использовать индекс, чтобы сразу перейти к нужным данным.

Индексы ускоряют операции `SELECT`, `JOIN`, `WHERE`, `ORDER BY` и `GROUP BY`, но замедляют `INSERT`, `UPDATE` и `DELETE`, так как индекс нужно обновлять.

Принцип работы

Создадим таблицу и заполним её данными:

```
CREATE TABLE test_schema.users (
    id INT PRIMARY KEY,
    name VARCHAR(50),
    email VARCHAR(100)
);

INSERT INTO test_schema.users VALUES
(1, 'Alice', 'alice@example.com'),
(2, 'Bob', 'bob@example.com'),
(3, 'Charlie', 'charlie@example.com');
```

Выполним запрос, который будет использовать `PRIMARY KEY`:

```
SELECT * FROM test_schema.users WHERE id = 2;
```

```
+----+------+-----------------+
| id | name | email           |
+----+------+-----------------+
|  2 | Bob  | bob@example.com |
+----+------+-----------------+
1 row in set, 0 sec
```

Посмотрим план выполнения запроса с помощью `EXPLAIN`:

```
EXPLAIN SELECT * FROM test_schema.users WHERE id = 2;
```

```
+----+-------------+-------+------+---------------+---------+---------+-------+------+-------+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key     | key_len | ref   | rows | Extra |
+----+-------------+-------+------+---------------+---------+---------+-------+------+-------+
|  1 | SIMPLE      | users | const| PRIMARY       | PRIMARY | 4       | const |    1 |       |
+----+-------------+-------+------+---------------+---------+---------+-------+------+-------+
1 row in set, 0 sec
```

Здесь:

- `type: const` — MySQL нашёл строку напрямую по `PRIMARY KEY`.
- `key: PRIMARY` — использован индекс `PRIMARY`.
- `rows: 1` — MySQL ожидает найти только одну строку.

Теперь попробуем найти по `email`:

```
SELECT * FROM test_schema.users WHERE email = 'bob@example.com';
```

```
+----+------+-----------------+
| id | name | email           |
+----+------+-----------------+
|  2 | Bob  | bob@example.com |
+----+------+-----------------+
1 row in set, 0 sec
```

Проверим план выполнения:

```
EXPLAIN SELECT * FROM test_schema.users WHERE email = 'bob@example.com';
```

```
+----+-------------+-------+------+---------------+------+---------+------+------+-------------+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key  | key_len | ref  | rows | Extra       |
+----+-------------+-------+------+---------------+------+---------+------+------+-------------+
|  1 | SIMPLE      | users | ALL  | NULL          | NULL | NULL    | NULL |    3 | Using where |
+----+-------------+-------+------+---------------+------+---------+------+------+-------------+
1 row in set, 0 sec
```

Здесь:

- `type: ALL` — MySQL выполнил полное сканирование таблицы.
- `key: NULL` — индекс не использовался.
- `rows: 3` — MySQL просмотрел все строки.

Создадим индекс для столбца `email`:

```
CREATE INDEX idx_email ON test_schema.users (email);
```

Теперь повторим запрос:

```
EXPLAIN SELECT * FROM test_schema.users WHERE email = 'bob@example.com';
```

```
+----+-------------+-------+------+---------------+-----------+---------+-------+------+-------+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key       | key_len | ref   | rows | Extra |
+----+-------------+-------+------+---------------+-----------+---------+-------+------+-------+
|  1 | SIMPLE      | users | ref  | idx_email     | idx_email | 203     | const |    1 |       |
+----+-------------+-------+------+---------------+-----------+---------+-------+------+-------+
1 row in set, 0 sec
```

Теперь MySQL использует `idx_email`, и `rows: 1` — поиск стал быстрее.

Составной индекс (покрывающий индекс)

Создадим таблицу с составным индексом:

```
CREATE TABLE test_schema.products (
    id INT PRIMARY KEY,
    category VARCHAR(50),
    price DECIMAL(10, 2)
);

INSERT INTO test_schema.products VALUES
(1, 'Electronics', 500.00),
(2, 'Electronics', 300.00),
(3, 'Clothing', 50.00),
(4, 'Clothing', 80.00);

CREATE INDEX idx_category_price ON test_schema.products (category, price);
```

Индекс `idx_category_price` будет использоваться в запросах, которые используют оба столбца (`category` и `price`) или только первый столбец (`category`).

Выполним запрос, который использует оба столбца индекса:

```
EXPLAIN SELECT * FROM test_schema.products WHERE category = 'Electronics' AND price > 400;
```

Анализ запросов

Содержание

- EXPLAIN
  - Пример
  - Параметры
  - EXPLAIN ANALYZE
  - Пример
  - Параметры
- EXPLAIN STATUS
  - Пример
- EXPLAIN SLOWLY TREE
  - Пример
- EXPLAIN PLAN
  - Пример
  - Параметры
- EXPLAIN PIPELINE
  - Пример
  - Параметры
- EXPLAIN TABLE OVERRIDE
  - Пример
  - Параметры

Чтобы оптимизировать запрос, нужно понять, как ClickHouse будет его выполнять. Операторы [EXPLAIN](#) и [EXPLAIN ANALYZE](#) помогают проанализировать план выполнения запроса и его фактическое выполнение.

Оператор [EXPLAIN](#) показывает план выполнения запроса, но не выполняет его. Используйте этот оператор, чтобы анализировать структуру запроса, порядок выполнения и использование индексов.

Оператор [EXPLAIN ANALYZE](#) выполняет запрос и показывает фактическое время выполнения, количество обработанных строк и потребление памяти. Используйте этот оператор, чтобы выявить узкие места и проверить, насколько точны оценки планировщика.

Оба оператора поддерживают различные форматы вывода (TEXT, JSON, GRAPH) и позволяют настраивать уровень детализации. Выбор зависит от задачи: для быстрой проверки структуры запроса достаточно EXPLAIN, для глубокого анализа производительности — EXPLAIN ANALYZE.

EXPLAIN

Оператор [EXPLAIN](#) показывает план выполнения запроса, не выполняя его. Используйте этот оператор, чтобы проверить структуру запроса, порядок выполнения и использование индексов.

Пример

```sql
EXPLAIN SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Параметры

Оператор [EXPLAIN](#) поддерживает несколько [SETTINGS](#), которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

```sql
EXPLAIN SETTINGS max_threads=1 SELECT count() FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN ANALYZE

Оператор [EXPLAIN ANALYZE](#) выполняет запрос и показывает фактическое время выполнения, количество обработанных строк и потребление памяти. Используйте этот оператор, чтобы выявить узкие места и проверить, насколько точны оценки планировщика.

Пример

```sql
EXPLAIN ANALYZE SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Параметры

Оператор [EXPLAIN ANALYZE](#) поддерживает несколько настроек, которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

```sql
EXPLAIN ANALYZE SETTINGS max_threads=1 SELECT count() FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN STATUS

Оператор [EXPLAIN STATUS](#) показывает статус выполнения запроса, включая прогресс, потребление памяти и время выполнения. Используйте этот оператор, чтобы отслеживать выполнение долгих запросов.

Пример

```sql
EXPLAIN STATUS SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN SLOWLY TREE

Оператор [EXPLAIN SLOWLY TREE](#) выводит план выполнения запроса в виде дерева, показывая, как ClickHouse будет выполнять запрос. Используйте этот оператор, чтобы визуально проанализировать структуру запроса.

Оператор [EXPLAIN SLOWLY TREE](#) поддерживает несколько настроек, которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

Пример

```sql
EXPLAIN SLOWLY TREE SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN PLAN

Оператор [EXPLAIN PLAN](#) показывает план выполнения запроса, включая этапы обработки, используемые индексы и оценки строк. Используйте этот оператор, чтобы проверить структуру запроса и использование индексов.

Пример

```sql
EXPLAIN PLAN SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Параметры

Оператор [EXPLAIN PLAN](#) поддерживает несколько настроек, которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

- [header](#) — выводит заголовки для каждого шага плана. Значение по умолчанию: 0.
- [description](#) — выводит краткое описание каждого шага. Значение по умолчанию: 1.
- [indexes](#) — показывает информацию об использовании индексов. Значение по умолчанию: 0.
- [actions](#) — выводит подробную информацию о действиях, выполняемых на каждом шаге. Значение по умолчанию: 0.
- [json](#) — выводит план в машиночитаемом формате JSON. Значение по умолчанию: 0.

```sql
EXPLAIN PLAN header=1, description=1, indexes=1, actions=1, json=1 SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN PIPELINE

Оператор [EXPLAIN PIPELINE](#) показывает конвейер выполнения запроса, включая потоки обработки и зависимости между ними. Используйте этот оператор, чтобы проанализировать параллелизм и узкие места в выполнении.

Пример

```sql
EXPLAIN PIPELINE SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Параметры

Оператор [EXPLAIN PIPELINE](#) поддерживает несколько настроек, которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

- [header](#) — выводит заголовки для каждого шага конвейера. Значение по умолчанию: 0.
- [graph](#) — выводит конвейер в виде графа. Значение по умолчанию: 0.
- [compact](#) — выводит компактное представление конвейера. Значение по умолчанию: 1.
- [json](#) — выводит конвейер в машиночитаемом формате JSON. Значение по умолчанию: 0.

```sql
EXPLAIN PIPELINE header=1, graph=1, compact=1, json=1 SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

EXPLAIN TABLE OVERRIDE

Оператор [EXPLAIN TABLE OVERRIDE](#) показывает, как переопределения таблицы влияют на схему таблицы. Используйте этот оператор, чтобы проверить, как переопределения изменяют структуру таблицы.

Пример

```sql
EXPLAIN TABLE OVERRIDE SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Параметры

Оператор [EXPLAIN TABLE OVERRIDE](#) поддерживает несколько настроек, которые влияют на вывод. Подробности смотрите в разделах ниже.

- [header](#) — выводит заголовки для каждого шага плана. Значение по умолчанию: 0.
- [description](#) — выводит краткое описание каждого шага. Значение по умолчанию: 1.
- [indexes](#) — показывает информацию об использовании индексов. Значение по умолчанию: 0.
- [actions](#) — выводит подробную информацию о действиях, выполняемых на каждом шаге. Значение по умолчанию: 0.
- [json](#) — выводит план в машиночитаемом формате JSON. Значение по умолчанию: 0.

```sql
EXPLAIN TABLE OVERRIDE SELECT sum(number) FROM numbers(10) GROUP BY number % 2;
```

```text
┌─explain─────────────────────────────┐
│ Expression ((Project names + Post…  │
│   Aggregating                       │
│     Expression (Before GROUP BY)    │
│       SettingQuotaAndLimits (Set…   │
│         ReadFromStorage (SystemNu…  │
└─────────────────────────────────────┘
```

Семплирующий профилировщик запросов

Александр Сапин

Содержание

Назад к содержанию

Включение профилировщика запросов
Анализ отчетов профилировщика
Функции интроспекции
- addressToLine
- addressToLineWithInlines
- addressToSymbol
- demangle
- tid
- logTrace

Семплирующий профилировщик запросов (sampling query profiler) предоставляет возможность исследовать производительность запросов в ClickHouse. Например, это может помочь в ситуации, когда медленный запрос выполняется большое количество времени вместо ожидаемого времени выполнения запроса, или отладить медленный запрос, если отключен journal трассировки.

Включение профилировщика запросов

Перед использованием профилировщика убедитесь, что настроен [trace_log](../operations/server-configuration-parameters/settings.md#server_configuration_parameters-trace_log) в конфигурации сервера. Эта настройка по умолчанию настроена. Если вы ранее отключили эту настройку, проверьте конфигурационный файл сервера (/etc/clickhouse-server/config.xml) на наличие настройки `trace_log`.

В настройках профилировщика [query_profiler_real_time_period_ns](../operations/settings/settings.md#query_profiler_real_time_period_ns) и [query_profiler_cpu_time_period_ns](../operations/settings/settings.md#query_profiler_cpu_time_period_ns) настройте частоту уникальных запросов и таймер. Оба таймера поддерживают профилирование реального времени (wall-clock time) и процессорного времени (CPU time).

Рекомендуемая частота: одно прерывание в секунду (1 герц) для профилирования процессорного времени и частота 10 герц (10000000 нс) для профилирования реального времени. Используйте частоту реального времени, если вам нужно получить профиль медленных запросов с небольшой загрузкой процессора.

Для анализа журналов трассировки используйте функции интроспекции SQL и экспортируйте данные в внешний инструмент визуализации. Например, вы можете сериализовать профиль с помощью flamegraph и визуализировать его с помощью SVG.

Для начала создайте таблицу, которая будет содержать журналы трассировки:

```
CREATE TABLE trace_log (
    event_date Date,
    event_time DateTime,
    revision UInt32,
    timer_type Enum8('Real' = 0, 'CPU' = 1),
    thread_number UInt32,
    query_id String,
    trace Array(UInt64)
) ENGINE = MergeTree(event_date, event_time, (event_date, event_time), 8192)
```

Вы можете использовать любую другую таблицу, если она имеет такую же структуру.

Если вы создали таблицу журнала трассировки в старой версии, перед тестированием удалите старую таблицу.

Анализ отчетов профилировщика

Чтобы проанализировать журналы трассировки, используйте функции интроспекции SQL и экспортируйте данные в внешний инструмент визуализации. Например, вы можете сериализовать профиль с помощью flamegraph и визуализировать его с помощью SVG.

Самый простой способ сделать это — использовать функцию `flamegraph`, которая строит выходные данные для вас. Для более гибкого экспорта данных см. функцию `trace_log` ниже.

Для отладки включите настройку [allow_introspection_functions](../operations/settings/settings.md#settings-allow_introspection_functions).

Для эффективности и безопасности функции интроспекции по умолчанию отключены.

```
SET allow_introspection_functions = 1
```

Функции интроспекции

Функции интроспекции, которые можно использовать для анализа файлов `trace_log` и `query_log`:

addressToLine

Функция `addressToLine` преобразует адрес виртуальной памяти внутри процесса сервера ClickHouse в имя файла и номер строки в исходном коде.

Синтаксис:

```
addressToLine(<address_of_binary_instruction>)
```

Аргумент:

- `address_of_binary_instruction` — адрес инструкции в запущенном процессе (значение типа UInt64).

Функция возвращает значение типа String.

- Имя файла исходного кода и номер строки в этом файле, разделенные двоеточием.
  Например, `/build/obj-x86_64-linux-gnu/../dbms/src/Common/ThreadPool.cpp:199`.
- Имя двоичного файла, если функция не может найти отладочную информацию.
- Пустая строка, если передаваемый в качестве аргумента адрес не является допустимым.

Тип: [String](../data_types/string.md).

Пример

Включение функций интроспекции:

```
SET allow_introspection_functions = 1
```

Выбор первой строки из таблицы `trace_log`:

```
SELECT * FROM system.trace_log LIMIT 1 FORMAT Vertical;
```

```
Row 1:
──────
event_date:    2019-09-04
event_time:    2019-09-04 16:18:01
event_time_microseconds: 2019-09-04 16:18:01.854915
timestamp_ns:  1567612681854915643
revision:      54429
timer_type:    Real
thread_id:     52211
query_id:      7b53b4d8-ee58-495e-a6a3-e4be0985bf2de
trace:         [140234928228120,140234924609velocity,140234925565890,94138803686098,94138802304546,94138803249973,94138802304546,94138803249973,94138802304546,94138803249973
```

Принудительное завершение запроса

Д. Елена Дворцова

Содержание

Назад к содержанию

KILL QUERY
— Пример
KILL MUTATION
— Пример
Известная проблема

Для принудительной остановки выполнения запросов и прерывания мутаций ADQM/ClickHouse предоставляет команды KILL QUERY и KILL MUTATION.

KILL QUERY

Хотя ADQM/ClickHouse является высокопроизводительной СУБД, плохо оптимизированные запросы (например, полное сканирование больших наборов данных, применение неэффективных индексов или неоптимизированные операции JOIN) могут выполняться достаточно долго, потреблять много ресурсов и блокировать критически важные процессы. В таких случаях может возникнуть необходимость остановить выполнение запроса – используйте для этого команду KILL QUERY.

РЕКОМЕНДАЦИЯ

Возможные способы ускорения выполнения запросов можно посмотреть в статье Повышение производительности запросов.

Базовый синтаксис запроса KILL QUERY:

```
KILL QUERY [ON CLUSTER <cluster_name>] WHERE <where_expr> [ASYNC|SYNC|TEST] [FORMAT <output_format>];
```

где:

- [ON CLUSTER <cluster_name>] – необязательное выражение, которое используется, чтобы указать имя кластера, когда нужно выполнить прерывание запроса на всех узлах кластера.
- WHERE <where_expr> – обязательное выражение, определяющее критерии отбора запросов, которые необходимо завершить. Выявить выполняющиеся слишком долго или потребляющие много памяти запросы можно с помощью системной таблицы system.processes, которая содержит информацию о выполняющихся в настоящее время запросах и их состоянии. Например, вы можете использовать поля query_id, user, elapsed, memory_usage и другие релевантные поля этой таблицы для идентификации запросов, выполнение которого необходимо остановить:

```
SELECT query_id, user, elapsed, memory_usage FROM system.processes ORDER BY elapsed DESC;
```

В качестве альтернативы SELECT * FROM system.processes можно использовать команду:

```
SHOW PROCESSLIST;
```

- [ASYNC|SYNC|TEST] – ключевое слово, указывающее должна ли команда KILL QUERY выполняться асинхронно, синхронно или в тестовом режиме:
  - ASYNC (по умолчанию) – команда не ждет подтверждения о том, что выполнение указанных запросов остановлено.
  - SYNC – команда ожидает завершения всех указанных запросов и отображает информацию о каждом процессе по мере его завершения.
  - TEST – тестовый запуск команды KILL QUERY, который позволяет проверить права пользователя и посмотреть, какие запросы будут остановлены командой, без их фактического завершения.
- [FORMAT <output_format>] – необязательное выражение, указывающее формат вывода результата операции завершения запроса.

Результат выполнения команды KILL QUERY содержит столбец kill_status, возможные значения которого включают:

- finished – выполнение запроса было успешно остановлено;
- waiting – ожидание завершения запроса после отправки ему сигнала на завершение;
- cant_cancel – сигнал на завершение не может быть отправлен;
- pending – запрос еще не инициализирован;
- unknown_status – статус операции прерывания запроса неизвестен.

Чтобы пользователь мог прервать выполнение запросов других пользователей, у него должна быть привилегия KILL QUERY. Пользователи с правами только на чтение могут прерывать исключительно свои запросы.

Пример

ПРИМЕЧАНИЕ

В данном примере используются два пользовательских аккаунта ADQM:

- default – пользователь по умолчанию, который имеет максимальные привилегии;
- adqm_user – пользователь с правами на чтение данных (SELECT) и отмену запросов других пользователей (KILL QUERY).

1. В двух отдельных сессиях clickhouse-client от имени пользователя default запустите запрос для тестирования, который будет выполняться бесконечно, например:

```
SELECT count() FROM system.numbers;
```

Во время выполнения запроса в клиенте будет показан идентификатор запроса и прогресс выполнения.

- Сессия 1:

```
SELECT count()
FROM system.numbers

Query id: 6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281

↖ Progress: 398.27 billion rows, 3.19 TB (3.48 billion rows/s., 27.22 GB/s.)  (1.0 CPU)
Press the space key to toggle the display of the progress table.
```

- Сессия 2:

```
SELECT count()
FROM system.numbers

Query id: f38586fd-4923-4bd2-8668-e4affdaa61c4

↖ Progress: 403.64 billion rows, 3.23 TB (3.41 billion rows/s., 27.24 GB/s.)  (1.0 CPU)
Press the space key to toggle the display of the progress table.
```

2. Откройте еще одну сессию клиента clickhouse-client от имени пользователя adqm_user. Посмотрите список незавершенных запросов, запущенных пользователем default, и длительность их выполнения на текущий момент:

```
SELECT query_id, user, elapsed, query
FROM system.processes
WHERE user='default'
ORDER BY elapsed DESC;
```

```
┌─query_id─────────────────────────────┬─user────┬─elapsed─┬─query─────────────────────────┐
1. │ 6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281 │ default │ 133.361736 │ SELECT count() FROM system.numbers; │
2. │ f38586fd-4923-4bd2-8668-e4affdaa61c4 │ default │ 129.132542 │ SELECT count() FROM system.numbers; │
└──────────────────────────────────────┴─────────┴─────────┴─────────────────────────────┘
```

3. Также от имени пользователя adqm_user выполните принудительное завершение запросов одним из способов, перечисленных ниже.

- Завершение запроса по его идентификатору:

```
KILL QUERY WHERE query_id = '6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281';
```

Результат выполнения команды KILL QUERY:

```
┌─kill_status─┬─query_id─────────────────────────────┬─user────┬─query─────────────────────────┐
1. │ waiting     │ 6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281 │ default │ SELECT count() FROM system.numbers; │
└─────────────┴──────────────────────────────────────┴─────────┴─────────────────────────────┘
```

Столбец kill_status содержит значение waiting, так как запрос KILL QUERY по умолчанию выполняется в асинхронном режиме, то есть возвращает результат сразу, не дожидаясь фактического завершения указанного запроса.

- Завершение всех запросов, запущенных пользователем default:

```
KILL QUERY WHERE user = 'default';
```

```
┌─kill_status─┬─query_id─────────────────────────────┬─user────┬─query─────────────────────────┐
1. │ waiting     │ 6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281 │ default │ SELECT count() FROM system.numbers; │
2. │ waiting     │ f38586fd-4923-4bd2-8668-e4affdaa61c4 │ default │ SELECT count() FROM system.numbers; │
└─────────────┴──────────────────────────────────────┴─────────┴─────────────────────────────┘
```

Перед тем как вызывать команду для прерывания запросов, можно выполнить KILL QUERY с модификатором TEST, чтобы убедиться, что у пользователя adqm_user есть права на остановку запросов, запущенных другим пользователем, и посмотреть, какие именно запросы будет отменять эта команда:

```
KILL QUERY WHERE user = 'default' TEST;
```

```
┌─kill_status──┬─query_id─────────────────────────────┬─user────┬─query─────────────────────────┐
1. │ unknown_status │ 6d522fb4-97db-45e4-9565-3158ed5a281 │ default │ SELECT count() FROM system.numbers; │
2. │ unknown_status │ f38586fd-4923-4bd2-8668-e4affdaa61c4 │ default │ SELECT count() FROM system.numbers; │
└──────────────┴──────────────────────────────────────┴─────────┴─────────────────────────────┘
```

Если у пользователя недостаточно прав на прерывание запросов другого пользователя, клиент выведет соответствующее сообщение, например: DB::Exception: User adqm_user attempts to kill query created by default: (ACCESS_DENIED)

- Завершение всех выполняющихся в данный момент запросов, длительность которых превышает 90 секунд:

```
KILL QUERY WHERE elapsed > 90;
```

KILL MUTATION

Мутации в ADQM/ClickHouse (операции изменения/удаления данных ALTER TABLE … UPDATE/DELETE) подразумевают перезапись больших фрагментов данных и могут быть довольно ресурсозатратными. После запуска мутации ее нельзя отменить, выполнение мутации будет продолжаться даже после перезапуска сервера, но можно явно прервать операцию мутации с помощью команды KILL MUTATION (например, если мутация выполняется очень долго или в ней больше нет необходимости). Прерывание мутации отменяет ее дальнейшую обработку, но все изменения, уже примененные к данным, остаются – поэтому рекомендуется использовать KILL MUTATION осторожно, особенно в production-системах, так как это может повлиять на целостность данных.

Синтаксис запроса KILL MUTATION:

```
KILL MUTATION [ON CLUSTER <cluster_name>] WHERE <where_expr> [ASYNC|SYNC|TEST] [FORMAT <output_format>];
```

где:

- [ON CLUSTER <cluster_name>] – имя кластера, на всех узлах которого нужно остановить выполнение мутации.
- WHERE <where_expr> – обязательное выражение для выбора мутаций, выполнение которых необходимо прервать. Мутации, которые не завершились на текущий момент и потенциально могут быть проблемными, можно посмотреть в таблице system.mutations (строки с условием is_done = 0). В выражении <where_expr> можно использовать значения столбцов database, table, mutation_id и других столбцов этой таблицы, чтобы указать мутации для прерывания командой KILL MUTATION.
- [ASYNC|SYNC|TEST] – ключевое слово, указывающее должна ли команда KILL MUTATION выполняться асинхронно, синхронно или в тестовом режиме (аналогично KILL QUERY).
- [FORMAT <output_format>] – необязательное выражение, указывающее формат вывода результата операции прерывания мутации.

Так же как для KILL QUERY, в результате команды KILL MUTATION выводится столбец kill_status, значение которого показывает статус выполнения операции прерывания мутации.

Для прерывания мутации через команду KILL MUTATION необходимо иметь те же права, что требуются для запуска этой мутации. Например, чтобы остановить мутацию ALTER DELETE, необходимо иметь права ALTER DELETE, ALTER TABLE или ALTER. Для выполнения KILL MUTATION ON CLUSTER необходимо иметь права на выполнение всех типов мутаций (ALTER UPDATE, ALTER DELETE, ALTER MATERIALIZE INDEX, ALTER MATERIALIZE TTL), с областью действия ON *.*, поскольку при запуске запроса в кластере система сначала проверяет права доступа и не знает какие конкретно мутации будет завершать команда KILL MUTATION до начала ее выполнения.

Пример

1. Получите список мутаций, которые находятся в процессе выполнения:

```
SELECT * FROM system.mutations WHERE is_done = 0;
```

Следующий запрос возвращает список активных мутаций в кластере (замените <cluster_name> на имя своего кластера):

```
SELECT * FROM clusterAllReplicas('<cluster_name>', system.mutations) WHERE is_done = 0;
```

2. Выполните прерывание мутаций, фильтруя их в запросе KILL MUTATION по значениям из таблицы system.mutations:

- Прерывание всех незаконченных мутаций в таблице my_table базы данных my_database в кластере my_cluster:

```
KILL MUTATION ON CLUSTER my_cluster WHERE database = 'my_database' AND table = 'my_table' AND is_done = 0;
```

- Завершение конкретной мутации с идентификатором mutation_2.txt в таблице my_table базы данных my_database:

```
KILL MUTATION WHERE database = 'my_database' AND table = 'my_table' AND mutation_id = 'mutation_2.txt' AND is_done = 0;
```

Пример вывода результата запроса на прерывание мутации (где <mutation_query_text> – текст команды на изменение/удаление данных, UPDATE… или DELETE…):

```
┌─kill_status─┬─database────┬─table─┬─mutation_id─┬─command─────────────┐
1. │ waiting     │ my_database │ my_table │ mutation_2.txt │ (<mutation_query_text>) │
└─────────────┴─────────────┴───────┴─────────────┴─────────────────────┘
```

Известная проблема

Не все запросы могут быть прерваны командой KILL QUERY. Эта команда не останавливает выполнение запроса фактически, а только устанавливает флаг на прерывание, который проверяется самим запросом в определенные моменты его выполнения (обычно после завершения обработки одного блока конвейера выполнения запроса и перед началом другого). Запрос не может быть остановлен, если он "застрял" на этапе, где этот флаг не проверяется (например, при вычислении скалярного значения подзапроса), которое выполняется на этапе анализа запроса, или основного конвейера выполнения запроса). В случаях, когда запрос невозможно прервать с помощью KILL QUERY, единственным способом его завершить может быть перезапуск сервера ClickHouse.

Кодеки шифрования

Д. Елена Двоедушина

ADQM

Содержание

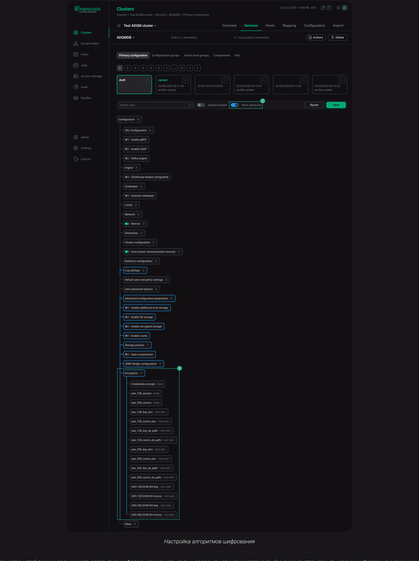
Назад к содержанию

- Настройка ключей шифрования
- Применение алгоритмов шифрования данных
  - Шифрование паролей
  - Шифрование данных столбцов таблиц
- Пример

ADQM поддерживает возможность шифрования конфиденциальных данных (паролей, которые хранятся в конфигурационных файлах ClickHouse) и данных столбцов таблиц на диске с помощью алгоритма AES-128 или AES-256 в режиме GCM-SIV.

Настройка ключей шифрования

Параметры алгоритмов шифрования AES-128 и AES-256 настраиваются на странице конфигурации сервиса ADQMDB в секции **Encryption**, которая становится видимой при включенной опции **Show advanced**.



Настройка алгоритмов шифрования

В параметрах этой секции для нужного алгоритма шифрования укажите ключ и nonce или откуда их загрузить (рекомендуется хранить ключи шифрования в переменных окружения или узлах ZooKeeper, не в конфигурационных файлах). Описание параметров приведено в соответствующем разделе статьи Конфигурационные параметры.

AES-128

- Загрузка ключей из переменных окружения:
  - В параметрах ***aes_128_key_env*** и ***aes_128_nonce_env*** укажите переменные окружения, которые содержат ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_128_source*** установите значение `from_env`.
- Загрузка ключей из узлов ZooKeeper:
  - В параметрах ***aes_128_key_zk_path*** и ***aes_128_nonce_zk_path*** укажите узлы ZooKeeper, которые содержат ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_128_source*** установите значение `from_zk`.
- Хранение ключей в конфигурационном файле (не рекомендуется):
  - В параметрах ***AES-128 GCM-SIV key*** и ***AES-128 GCM-SIV nonce*** укажите ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_128_source*** установите значение `none`.

AES-256

- Загрузка ключей из переменных окружения:
  - В параметрах ***aes_256_key_env*** и ***aes_256_nonce_env*** укажите переменные окружения, которые содержат ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_256_source*** установите значение `from_env`.
- Загрузка ключей из узлов ZooKeeper:
  - В параметрах ***aes_256_key_zk_path*** и ***aes_256_nonce_zk_path*** укажите узлы ZooKeeper, которые содержат ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_256_source*** установите значение `from_zk`.
- Хранение ключей в конфигурационном файле (не рекомендуется):
  - В параметрах ***AES-256 GCM-SIV key*** и ***AES-256 GCM-SIV nonce*** укажите ключ и nonce для алгоритма шифрования соответственно.
  - Для параметра ***aes_256_source*** установите значение `none`.

После назначения параметров нажмите ***Save*** и *выполните действие* ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB.

Настройки алгоритмов шифрования сохраняются в секции `encryption_codecs` конфигурационного файла /etc/clickhouse-server/config.d/encryption.xml.

Применение алгоритмов шифрования данных

После того как для алгоритмов AES-128/AES-256 указаны ключи, можно включить шифрование:

- паролей, записанных в конфигурационном файле;
- данных столбцов таблиц на диске.

Шифрование паролей

В секции **Encryption** конфигурации сервиса ADQMDB установите значение параметра ***Credentials encrypt*** равным `AES-128` или `AES-128`. Сохраните конфигурацию и выполните операцию ***Reconfig***.

После этого в конфигурационном файле /etc/clickhouse-server/credentials.xml значения следующих параметров (если они настроены) будут храниться в зашифрованном виде:

- `interserver_http_password` — пароль для аутентификации между репликами;
- `shard_secret` — ключ кластера для проверки распределенных запросов на шардах;
- `default_user_password` — пароль пользователя default.

Пример файла credentials.xml

```
<clickhouse>
    <interserver_http_password>
        <password hide_in_preprocessed="true" encrypted_by="AES_256_GCM_SIV">..encrypted value..</password>
    </interserver_http_password>
    <shard_secret>
        <secret hide_in_preprocessed="true" encrypted_by="AES_256_GCM_SIV">..encrypted value..</secret>
    </shard_secret>
    <default_user_password>
        <password hide_in_preprocessed="true" encrypted_by="AES_256_GCM_SIV">..encrypted value..</password>
    </default_user_password>
</clickhouse>
```

ВНИМАНИЕ

Для шифрования паролей в настоящее время не поддерживается загрузка ключей из узлов ZooKeeper, если для соединений между ClickHouse и ZooKeeper используется SSL.

Шифрование данных столбцов таблиц

В ClickHouse алгоритм шифрования данных, применяемый к столбцу таблицы, определяется ***кодеком шифрования***. Назначить кодек шифрования столбцу можно в запросе `CREATE TABLE` с помощью выражения `CODEC`:

```
CREATE TABLE <table_name>
(   <column_name1> <data_type1> CODEC(AES_128_GCM_SIV | AES_256_GCM_SIV) [...],
    <column_name2> <data_type2> CODEC(AES_128_GCM_SIV | AES_256_GCM_SIV) [...],
    ...
)
ENGINE = MergeTree()
...;
```

Кодеки шифрования фактически только шифруют данные столбца на диске, но не сжимают их. Если требуется применить сжатие, это нужно явно указать для столбца – для этого в выражении `CODEC` перед кодеком шифрования перечислите через запятую нужные кодеки сжатия данных (сначала специализированные, затем кодеки общего назначения). Например:

```
CREATE TABLE <table_name>
(   <column_name> <data_type> CODEC(Delta, LZ4, AES_256_GCM_SIV) [...],
    ...
)
ENGINE = MergeTree()
...;
```

ВНИМАНИЕ

- Большинство табличных движков, включая движки семейства MergeTree, создают индексные файлы на диске без применения кодеков шифрования. Это значит, что на диске могут появиться данные в открытом виде, если зашифрованный столбец индексируется.
- Если в запросе `SELECT` столбцам определенное значение из зашифрованного столбца (например, в выражении `WHERE`), это значение может появиться в лог-таблице `system.query_log`. Возможно, в этом случае стоит отключить логирование.

Пример

Следующий пример показывает, как указать сохраненный в ZooKeeper ключ для алгоритма шифрования данных AES-256 в ADQM, а также как применить этот алгоритм для шифрования пароля пользователя `default` (должен быть установлен – см. Настройка авторизации для нового кластера) и данных столбца тестовой таблицы.

1. Создайте два узла ZooKeeper, в которых сохраните ключ и nonce для алгоритма шифрования AES-256 (для этого можно использовать консоль ZooKeeper CLI доступную на каждом хосте кластера, где установлен ZooKeeper):

```
$ sudo /usr/lib/zookeeper/bin/zkCli.sh
```

```
create /clickhouse/clickhouse/aes256_key_hex '0011223344556677889900AABBCCDDEEFF0011223344556677889900AABBCCDDEEFF'
create /clickhouse/clickhouse/aes256_nonce_hex 'ABCDEFABCDEFABCDEFABCDEF'
```

2. В секции **Encryption** конфигурации сервиса ADQMDB установите следующие значения параметров:

   - ***aes_256_key_zk_path*** `/clickhouse/aes256_key_hex`;
   - ***es_256_nonce_zk_path*** `/clickhouse/aes256_nonce_hex`;
   - ***aes_256_source*** `from_zk`;
   - ***Credentials encrypt*** `AES-256`.

   Сохраните конфигурацию и запустите выполнение действия ***Reconfig*** для сервиса ADQMDB.

   Убедитесь, что настройки кодека шифрования сохранились в файле /etc/clickhouse-server/config.d/encryption.xml:

```
<clickhouse>
    <encryption_codecs>
        <aes_256_gcm_siv>
            <key_hex hide_in_preprocessed="true" from_zk="/clickhouse/aes256_key_hex"/>
            <nonce_hex hide_in_preprocessed="true" from_zk="/clickhouse/aes256_nonce_hex"/>
        </aes_256_gcm_siv>
    </encryption_codecs>
</clickhouse>
```

3. Проверьте, что пароль пользователя `default` в конфигурационном файле /etc/clickhouse-server/credentials.xml теперь хранится в зашифрованном виде:

```
<clickhouse>
    <default_user_password>
        <password hide_in_preprocessed="true" encrypted_by="AES_256_GCM_SIV">..encrypted password..</password>
    </default_user_password>
</clickhouse>
```

4. Создайте таблицу ADQM и вставьте в нее тестовые данные:

```
CREATE TABLE encryption_test (x String CODEC(AES_256_GCM_SIV), y String) ENGINE = MergeTree ORDER BY x;
INSERT INTO encryption_test VALUES ('1', '10'), ('2', '20'), ('3', '30');
```

   Посмотрите содержимое файла /var/lib/clickhouse/data/default/encryption_test/all_1_1_0/data.bin, чтобы убедиться, что данные первого столбца таблицы хранятся на диске в зашифрованном виде:

Функции ADQM для машинного обучения

© Елена Давидовская

Содержание

Назад к содержанию

Основные понятия
Алгоритмы машинного обучения
Простая линейная регрессия
Стохастическая регрессия
Использование функций машинного обучения
Построение модели
Прогнозирование
Пример
Подготовка данных
Построение модели машинного обучения
Оценка модели

ADQM/ClickHouse предоставляет набор функций для машинного обучения – агрегатные функции, реализующие алгоритмы машинного обучения, которые можно обучить на известных наборах данных, а затем использовать для прогнозирования неизвестных значений.

Основные понятия

В этой статье алгоритмы машинного обучения и особенности применения соответствующих функций ADQM описаны с использованием следующей терминологии:

- **Независимые и зависимые переменные**. Независимые переменные являются входными данными для алгоритма машинного обучения. Зависимые переменные – это выходные (искомые) значения, которые алгоритм может вычислить с помощью независимых переменных. Другими словами, независимые переменные — это признаки (features), описывающие характеристики объекта или явления, по значениям которых можно прогнозировать значение целевой переменной (target) с помощью обученной модели машинного обучения.
- **Обучающий и тестовый наборы данных**. Обучающий набор данных (training data) – данные, которые используются для обучения модели машинного обучения. Обучающие данные должны включать столбцы со значениями независимых переменных и столбец с целевыми значениями, которые необходимо научиться прогнозировать. Тестовый набор данных (test data) – другой набор данных, который не зависит от обучающего набора данных и используется для оценки модели, построенной с помощью обучающего набора данных.
- **Обученная модель**. Алгоритм машинного обучения находит закономерности в предоставленных обучающих данных, сопоставляет значения независимых переменных с целевыми значениями и создает модель машинного обучения, которая фиксирует эти закономерности. Затем модель можно использовать для получения прогнозов на основе новых данных, для которых значения зависимой переменной неизвестны.
- **Параметры модели или веса (коэффициенты) регрессии**. Параметры модели (или веса регрессии) определяют, как независимые переменные влияют на зависимую переменную. Например, в функциональном уравнении линейной регрессии $y = w_0 + w_1 * x_1 + ... + w_N * x_N$ – N параметров модели являются коэффициенты $w_1, w_2, ..., w_N$ (кроме w_0 – свободный коэффициент или смещение). Параметры модели автоматически вычисляются в процессе обучения модели на обучающих данных и используются функцией машинного обучения ADQM.
- **Гиперпараметры модели**. Гиперпараметры — характеристики модели, которые вручную настраиваются до начала процесса обучения и определяют структуру модели и способ ее обучения. Правильный подбор гиперпараметров может значительно повлиять на эффективность модели и точность результатов обучения.

Алгоритмы машинного обучения

В ADQM функции машинного обучения реализуют следующие алгоритмы регрессии.

Простая линейная регрессия

Функция `simpleLinearRegression(<feature>, <target>)` выполняет простую линейную регрессию, то есть вычисляет линейную зависимость между двумя переменными – одной независимой и целевой. В качестве параметров `<feature>` и `<target>` в функцию передаются столбцы обучающего набора данных со значениями независимой и целевой переменных соответственно.

Стохастическая регрессия

Для прогнозирования значений целевой переменной на основе нескольких независимых переменных ADQM предоставляет следующие функции стохастической регрессии, использующие **стохастический градиентный спуск** в качестве способа обучения модели:

- `stochasticLinearRegression([<hyperparameters>])(<target>, <feature1>, <feature2>, ...)` – вычисляет линейную зависимость между целевой переменной (`<target>`) и набором независимых переменных (`<feature1>, <feature2>, ...`) и позволяет получать прогноз непрерывных числовых значений зависимой переменной на основе наблюдаемых значений независимых переменных.
- `stochasticLogisticRegression([<hyperparameters>])(<target>, <feature1>, <feature2>, ...)` – позволяет оценить вероятность наступления некоторого события по значениям независимых признаков. Зависимая переменная может принимать одно из двух значений – обычно это `0` (событие не произошло) и `1` (событие произошло). Используется для задач бинарной классификации.

При использовании функции стохастической регрессии для построения модели машинного обучения можно указать четыре гиперпараметра (`<hyperparameters>` в приведенных выше синтаксисах функций). В следующей таблице гиперпараметры перечислены в том порядке, в котором они должны последовательно передаваться в функцию:

Гиперпараметр	Описание	Значение по умолчанию
learning rate	Скорость обучения, которая указывает как коэффициент длины шага при выполнении градиентного спуска. Слишком большая скорость обучения может привести к бесконечному весам модели	0.00001
l2 regularization coefficient	Коэффициент регуляризации L2, который позволяет избежать переобучения (majlet модели подгоняться под обучающие данные)	0.1
mini-batch size	Количество элементов обучающей выборки, градиенты которых будут вычислены и просуммированы на каждой итерации одного шага градиентного спуска. Чистый стохастический спуск использует один элемент, однако небольшие мини-пакеты (из фиксированного небольшого числа элементов (около 10 элементов) делает градиентный спуск более стабильным	15
method for updating weights	Метод обновления весов. Возможные значения: `Adam` (по умолчанию), `SGD`, `Momentum`, `Nesterov`. Последние два метода более требовательны к вычислительным ресурсам и памяти, однако они имеют высокую скорость сходимости и устойчивость методов стохастического градиента	Adam

Использование функций машинного обучения

Функции машинного обучения используются на двух этапах: построение модели и прогнозирование новых данных.

Построение модели

Для построения модели необходимо выполнить следующие действия:

1. Создайте таблицу на основе набора данных для обучения. Пример запроса:

```
CREATE TABLE train_data
(
    feature1 Float64,
    feature2 Float64,
    target Float64
)
ENGINE = MergeTree;
```

Для линейной регрессии независимые `feature1` `feature2` и целевая `target` переменные должны быть числовыми. Для логистической регрессии целевая переменная должна быть бинарной (то есть принимает только два значения – например, `0` и `1`), а прогнозируемые значения принадлежат диапазону от `0` до `1`.

2. Используйте функцию машинного обучения с комбинатором `State`, чтобы построить модель и сохранить ее состояние для дальнейшего использования. Пример запроса с функцией `stochasticLinearRegression`:

```
CREATE TABLE my_model ENGINE = Memory AS SELECT
stochasticLinearRegressionState(0.001, 0.1, 10, 'SGD')(target, feature1, feature2)
AS state FROM train_data;
```

Если не применять комбинатор `State` к функции машинного обучения, можно получить параметры созданной модели без ее сохранения. Например, следующий запрос построит модель и вернет ее параметры (столбец w хранит первое значение коэффициент весов, второе, и последующее — смещение):

```
stochasticLinearRegression(0.001, 0.1, 10, 'SGD')(target, feature1, feature2) FROM train_data;
```

Прогнозирование

Сохраненное в таблице состояние модели можно использовать несколько раз для прогнозирования или объединить с другими состояниями и создать новые (улучшенные) модели.

1. Создайте таблицу на основе набора данных для тестирования (`test_data` в приведенном ниже примере синтаксиса). Эта таблица по структуре должна быть аналогична `train_data`, но может не содержать целевую (прогнозируемую) значение.
2. Для прогнозирования используйте функцию `evalMLMethod`, которая принимает в качестве аргументов состояние модели и признаки для прогнозирования. Например, следующий запрос возвращает столбец значений целевой переменной, прогнозируемых по значениям признаков `feature1` и `feature2` в таблице `test_data`:

```
WITH (SELECT state FROM my_model) AS model SELECT
evalMLMethod(model, feature1, feature2) FROM test_data;
```

Пример

Подготовка данных

1. Создайте таблицы с данными для обучения (`trips_train`) и тестирования (`trips_test`), как описано в примере New York Taxi Data документации ClickHouse:

```
CREATE TABLE trips_train (
    trip_id             UInt32,
    pickup_datetime     DateTime,
    dropoff_datetime    DateTime,
    pickup_longitude    Nullable(Float64),
    pickup_latitude     Nullable(Float64),
    dropoff_longitude   Nullable(Float64),
    dropoff_latitude    Nullable(Float64),
    passenger_count     UInt8,
    trip_distance       Float32,
    fare_amount         Float32,
    extra               Float32,
    tip_amount          Float32,
    tolls_amount        Float32,
    total_amount        Float32,
    payment_type        Enum('CSH' = 1, 'CRE' = 2, 'NOC' = 3, 'DIS' = 4, 'UNK' = 5),
    pickup_ntaname      LowCardinality(String),
    dropoff_ntaname     LowCardinality(String)
)
ENGINE = MergeTree
PRIMARY KEY (pickup_datetime, dropoff_datetime);


CREATE TABLE trips_test (
    trip_id             UInt32,
    pickup_datetime     DateTime,
    dropoff_datetime    DateTime,
    pickup_longitude    Nullable(Float64),
    pickup_latitude     Nullable(Float64),
    dropoff_longitude   Nullable(Float64),
    dropoff_latitude    Nullable(Float64),
    passenger_count     UInt8,
    trip_distance       Float32,
    fare_amount         Float32,
    extra               Float32,
    tip_amount          Float32,
    tolls_amount        Float32,
    total_amount        Float32,
    payment_type        Enum('CSH' = 1, 'CRE' = 2, 'NOC' = 3, 'DIS' = 4, 'UNK' = 5),
    pickup_ntaname      LowCardinality(String),
    dropoff_ntaname     LowCardinality(String)
)
ENGINE = MergeTree
PRIMARY KEY (pickup_datetime, dropoff_datetime);
```

2. Заполните таблицы `trips_train` – `trips_test` данными из файлов trips_0.gz и trips_1.gz хранилища S3 соответственно:

```
INSERT INTO trips_train
SELECT
    trip_id,
    pickup_datetime,
    dropoff_datetime,
    pickup_longitude,
    pickup_latitude,
    dropoff_longitude,
    dropoff_latitude,
    passenger_count,
    trip_distance,
    fare_amount,
    extra,
    tip_amount,
    tolls_amount,
    total_amount,
    payment_type,
    pickup_ntaname,
    dropoff_ntaname
FROM s3('https://datasets-documentation.s3.eu-west-3.amazonaws.com/nyc-taxi/trips_0.gz', 'TabSeparatedWithNames');
```

```
INSERT INTO trips_test
SELECT
    trip_id,
    pickup_datetime,
    dropoff_datetime,
    pickup_longitude,
    pickup_latitude,
    dropoff_longitude,
    dropoff_latitude,
    passenger_count,
    trip_distance,
    fare_amount,
    extra,
    tip_amount,
    tolls_amount,
    total_amount,
    payment_type,
    pickup_ntaname,
    dropoff_ntaname
FROM s3('https://datasets-documentation.s3.eu-west-3.amazonaws.com/nyc-taxi/trips_1.gz', 'TabSeparatedWithNames');
```

Построение модели машинного обучения

1. Создайте модель машинного обучения для прогнозирования стоимости проезда в такси (целевая переменная – `fare_amount`) в зависимости от количества пассажиров и дальности поездки (независимые переменные – `passenger_count` и `trip_distance`

```
SELECT stochasticLinearRegression(0.001, 0.1, 1)(fare_amount, passenger_count, trip_distance)
FROM trips_train;
```

В результате выполнения этого запроса выведутся параметры модели, которые определяют коэффициенты уравнения линейной регрессии (`-stochasticLinearRegression(0.001, 0.1, 5)(fare_amount, passenger_count, trip_distance)`):

```
┌─stochasticLinearRegression(0.001, 0.1, 5)(fare_amount, passenger_count, trip_distance)─┐
│ [0.8019499729459103,2.7846129156417359,0.09783687298594]                               │
└────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────────┘

1 row in set. Elapsed: 0.856 sec. Processed 1.00 million rows, 9.01 MB (27.71 million rows/s., 249.35 MB/s.)
Peak memory usage: 3.39 MiB.
```

Как видно, стоимость проезда не сильно зависит от количества пассажиров.

2. Сохраните состояние модели в таблицу `taxi_trips_model` на базе движка Memory

```
CREATE TABLE taxi_trips_model ENGINE = Memory AS
SELECT stochasticLinearRegressionState(0.001, 0.1, 1)(fare_amount, passenger_count, trip_distance)
AS state FROM trips_train;
```

Оценка модели

Используйте обученную модель для получения прогнозов по тестовому набору данных и сравните эти прогнозы с фактическими значениями (обратите внимание, в функцию `evalMLMethod` передается состояние модели и тот же набор независимых переменных, который использовался для обучения – `passenger_count` и `trip_distance`.

```
WITH (SELECT state FROM taxi_trips_model) AS model
SELECT
    fare_amount,
    evalMLMethod(model, passenger_count, trip_distance) AS prediction
FROM trips_test LIMIT 10;
```

В результирующей таблице видно, что полученные прогнозы довольно близки к фактическим данным:

```
┌─fare_amount─┬─────────prediction─┐
│         8.5 │ 9.283976531299991  │
│        13.5 │ 13.714549093540645 │
│        41.5 │ 41.785162937369727 │
│          24 │ 22.238999946414937 │
│         8.5 │  9.81846951143316  │
│         4.5 │ 7.6402480771869995 │
│        19.5 │ 21.207184480852007 │
│          19 │ 20.377550228769467 │
│         7.5 │ 7.8180114849842495 │
│           9 │  8.954756511577995 │
└─────────────┴────────────────────┘
```

Для более точных прогнозов можно подобрать другие гиперпараметры модели.

Содержание

Назад к содержанию

Установка
Настройка
Использование
  Табличная функция jdbc
  Движок таблиц JDBC
Пример

ClickHouse JDBC Bridge позволяет обращаться из ADQM к внешним источникам данных, которые поддерживают работу через интерфейс JDBC.

Установка

ClickHouse JDBC Bridge в ADQM — это компонент сервиса ADQMDB, который устанавливается так же, как другие компоненты. В статье Добавление компонента подробно описаны действия, которые необходимо выполнить, чтобы развернуть компоненты ADQM на кластере через интерфейс ADCM.

ВАЖНО

При установке компонента ClickHouse JDBC Bridge его необходимо добавить на все хосты кластера, где установлен компонент ClickHouse Server.

Настройка

Для подключения ADQM к внешнему источнику данных (data source) через JDBC Bridge нужно добавить описание этого источника под ключом-именем в поле **datasource_json**, которое находится на странице конфигурации сервиса ADQMDB в секции **JDBC Bridge configuration** (секция доступна при включенной опции **Show advanced**) интерфейса ADCM.

По умолчанию в конфигурации JDBC Bridge прописаны два источника данных: **postgresql1** для PostgreSQL и **ch-server** для ClickHouse):

```
{
    "$schema": "./datasource_jschema",
    "postgresql1": {
        "connectors": {
            "mappings": [
                {
                    "nativeType": "text",
                    "ftType": "String"
                }
            ]
        },
        "driverUrls": [
            "drivers/postgresql/postgresql-jdbc.jar"
        ],
        "driverClassName": "org.postgresql.Driver",
        "jdbcUrl": "jdbc:postgresql://localhost/test",
        "username": "",
        "password": "",
        "initializationFailTimeout": 0,
        "minimumIdle": 0,
        "maximumPoolSize": 10
    }
},
{
    "$schema": "./datasource_jschema",
    "ch-server": {
        "driverUrls": [
            "drivers/clickhouse/clickhouse-jdbc.jar"
        ],
        "driverClassName": "ru.yandex.clickhouse.ClickHouseDriver",
        "jdbcUrl": "jdbc:clickhouse://ch-server:8123/system",
        "username": "default",
        "password": "",
        "initializationFailTimeout": 0,
        "minimumIdle": 0,
        "maximumPoolSize": 10
    }
}
]
```

Эти конфигурации можно изменить или использовать как шаблоны для описания новых источников данных, соблюдая формат JSON. Например, для PostgreSQL необходимо указать реальные значения **username** и **password**, а также в значении ключа **jdbcUrl** заменить **localhost** на хост, на котором установлен PostgreSQL, и **test** — на нужную базу данных.

Для добавления нового процесса шаблон конфигурации данных в общем виде — вы можете его скопировать и вставить в поле **datasource.json**, заполнив реальными данными для внешней СУБД:

```
{
  "datasource_name>": {
    "driverUrls": [
      "<datasource_jdbc_driver_url>"
    ],
    "jdbcUrl": "jdbc:<driver_name>://<host>:<port>/<database>",
    "username": "<username>",
    "password": "<password>"
  }
}
```

где:

- **<datasource_name>** - произвольное имя источника данных, которое будет использоваться при указании источника в табличной функции jdbc или при создании таблицы на базе движка JDBC;
- **<datasource_jdbc_driver_url>** - URL адрес, с которого можно загрузить JDBC драйвер для соответствующей СУБД;
- **<driver_name>** - название драйвера;
- **<host>:<port>** - хост и порт, где установлена СУБД;
- **<database>** - имя базы данных в СУБД (данный элемент не является обязательным - если его пропустить, базу данных нужно будет явно указывать при каждом подключении ADQM к внешнему источнику данных);
- **<username>**/**<password>** - учетные данные для доступа к СУБД.

ВАЖНО

После завершения редактирования конфигурации не забудьте нажать **Save** и выполнить действие **Reconfig** с включенной опцией **Restart** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить изменения и перезапустить сервис.

Получить список имеющихся источников данных, настроенных для JDBC Bridge, можно с помощью следующего запроса:

```
SELECT name FROM jdbc('', 'show datasources');
```

Пример вывода на экран:

```
┌name─────┐
│ ch-server │
│ self_server │
│ postgresql1 │
│ mirbat    │
└─────────┘
```

Использование

Взаимодействие ADQM с внешней СУБД по JDBC-интерфейсу осуществляется через табличную функцию jdbc или табличный движок JDBC.

Табличная функция jdbc

Табличная функция **jdbc** возвращает таблицу, подключенную к внешнему источнику данных через JDBC-драйвер. Базовый синтаксис запроса с вызовом функции:

```
SELECT ... FROM jdbc('<datasource>', ['<external_database_name | schema>', '<external_table_name | query>']);
```

где:

- **<datasource>** - имя внешнего источника данных, указанное в конфигурации JDBC Bridge;
- **<external_database_name | schema>** - имя базы данных во внешнем источнике или схемы таблицы (необязательный параметр);
- **<external_table_name | query>** - имя таблицы во внешней базе данных или запрос на выборку данных из внешней таблицы в нативном формате внешнего источника данных.

Движок таблиц JDBC

Для интеграции с внешним источником данных через JDBC-интерфейс можно также использовать специальный табличный движок — JDBC. Синтаксис запроса для создания таблицы на базе этого движка в общем виде:

```
CREATE [IF NOT EXISTS] [<db_name>.]<jdbc_table_name> (<column_name> <column_type>, ...)
ENGINE = JDBC('<datasource>', '<external_database_name>', '<external_table_name | query>');
```

где:

- **<column_name> <column_type>, ...** — описание столбцов таблицы (имена столбцов должны быть согласованы со схемой внешней таблицы);
- **<external_table_name>** - которое служит паттерном подключения, или с таблицей, которую возвращает запрос **<query>** — то есть имена и порядок столбцов должны быть одинаковыми, а типы столбцов должны быть совместимыми);
- **<datasource>** - имя внешнего источника данных, указанное в конфигурации JDBC Bridge;
- **<external_db_name>** - имя базы данных во внешнем источнике (оставьте этот параметр пустым — '', если имя базы данных прописано в конфигурации источника данных или явно указано в запросе **<query>**, передаваемом в качестве третьего параметра движка JDBC);
- **<external_table_name | query>** - имя таблицы в базе данных **<external_db_name>** или запрос на выборку данных во внешней таблице (например, `SELECT * FROM test_table WHERE column_1 > 1`).

Пример

1. На сервере MariaDB создайте таблицу в базе данных **mariadb_db**:

```
CREATE TABLE mariadb_table (id INT PRIMARY KEY, date DATETIME);
```

Вставьте в таблицу тестовые данные:

```
INSERT INTO mariadb_table VALUES (1, "2023-09-25 11:12:13"), (2, "2023-09-26 12:13:14"), (3, "2023-09-27 13:14:15");
```

2. В тест параметра **datasource.json** конфигурации JDBC Bridge добавьте следующее описание источника данных MariaDB (замените **<host>:<port>** на адрес сервера MariaDB, а **<user_name>**/**<user_password>** на имя пользователя и пароль для доступа к базе данных MariaDB):

```
{
    "$schema": "./datasource_jschema",
    "mariadb10": {
        "driverUrls": [
            "https://repo1.maven.org/maven2/org/mariadb/jdbc/mariadb-java-client/2.7.4/mariadb-java-client-2.7.4.jar"
        ],
        "driverClassName": "org.mariadb.jdbc.Driver",
        "jdbcUrl": "jdbc:mariadb://<host>:<port>",
        "database=0": {
        "user": "<user_name>",
        "password": "<user_password>"
        },
        "initializationFailTimeout": 0,
        "minimumIdle": 0,
        "maximumPoolSize": 10
    }
}
```

Нажмите **Save** и выполните действие **Reconfig** с опцией **Restart** для сервиса ADQMDB, чтобы сохранить информацию об источнике данных MariaDB в конфигурации JDBC Bridge и перезапустить сервис.

Описание источника данных для JDBC Bridge

3. Подключитесь из ADQM к таблице **mariadb_table** внешней базы данных **mariadb_db** с помощью табличной функции или табличного движка JDBC, используя в обоих случаях имя сконфигурированного выше источника данных в качестве значения первого параметра.

- Табличная функция jdbc:

```
SELECT * FROM jdbc('mariadb10', 'mariadb_db', 'mariadb_table');
```

```
┌─id─┬────────────date─┐
│  1 │ 2023-09-25 11:12:13 │
│  2 │ 2023-09-26 12:13:14 │
│  3 │ 2023-09-27 13:14:15 │
└────┴─────────────────┘
```

```
SELECT * FROM jdbc('mariadb10', 'SELECT * FROM mariadb_db.mariadb_table WHERE id >= 2');
```

```
┌─id─┬────────────date─┐
│  2 │ 2023-09-26 12:13:14 │
│  3 │ 2023-09-27 13:14:15 │
└────┴─────────────────┘
```

```
SELECT * FROM jdbc('mariadb10', 'test_dates DateTime', 'SELECT date as test_dates FROM mariadb_db.mariadb_table');
```

```
┌──test_dates─┐
│ 2023-09-25 11:12:13 │
│ 2023-09-26 12:13:14 │
│ 2023-09-27 13:14:15 │
└─────────────┘
```

- Табличный движок JDBC:

```
CREATE TABLE jdbc_table (id Int32, date DateTime) ENGINE JDBC('mariadb10', 'mariadb_db', 'mariadb_table');
```

```
SELECT * FROM jdbc_table;
```

```
┌─id─┬────────────date─┐
│  1 │ 2023-09-25 11:12:13 │
│  2 │ 2023-09-26 12:13:14 │
│  3 │ 2023-09-27 13:14:15 │
└────┴─────────────────┘
```

```
CREATE TABLE jdbc_table_1 (test_IDs Int32, test_dates DateTime)
ENGINE JDBC('mariadb10', '', 'SELECT id as test_IDs, date as test_dates FROM mariadb_db.mariadb_table');
```

```
SELECT * FROM jdbc_table_1;
```

```
┌─test_IDs─┬──────test_dates─┐
│        1 │ 2023-09-25 11:12:13 │
│        2 │ 2023-09-26 12:13:14 │
│        3 │ 2023-09-27 13:14:15 │
└──────────┴─────────────────┘
```

Убедитесь также, что через JDBC Bridge можно записывать данные из ADQM во внешнюю базу данных. Для этого добавьте новую запись в таблицу ADQM:

```
INSERT INTO jdbc_table VALUES (4, '2023-09-28 14:15:16');
```

Затем проверьте содержимое таблицы на сервере MariaDB:

```
SELECT * FROM mariadb_table;
```

```
+----+---------------------+
| id | date                |
+----+---------------------+
|  1 | 2023-09-25 11:12:13 |
|  2 | 2023-09-26 12:13:14 |
|  3 | 2023-09-27 13:14:15 |
|  4 | 2023-09-28 14:15:16 |
+----+---------------------+
```

Интеграция ADQM и HDFS

Денис Белоусов

Содержание

- Табличный движок HDFS
  - Пример
- Табличная функция
  - Пример
- Символы подстановки и пути к файлу HDFS
- Режим высокой доступности (HA) HDFS
- Проверка доступа ADQM к HDFS кербероизированного кластера KDC
  - Проверка аутентификации и создание тестовых данных в HDFS
  - Создание принципала пользователя для подключения ADQM к HDFS
  - Настройка ADQM
  - Создание таблицы в ADQM

Поход к содержанию

Для интеграции распределенной файловой системы HDFS с базами данных ClickHouse/ADQM предусмотрен табличный движок HDFS и табличная функция hdfs. Они позволяют читать и записывать данные в HDFS напрямую, минуя промежуточные этапы. Ниже рассмотрим примеры использования движка и функции, а также настройку ADQM для работы с кластером HDFS, защищенным Kerberos.

Внимание: Запись в HDFS поддерживается не для всех форматов. Например, формат JSONEachRow не поддерживается, а CSV и TSV — поддерживаются. Полный список доступен в документации.

Табличный движок HDFS

Табличный движок HDFS позволяет ADQM напрямую читать из HDFS и записывать в него данные. Для создания таблицы используется движок ENGINE = HDFS(URI, FORMAT) — параметрами являются:

- URI — путь к файлу в HDFS. Может содержать символы подстановки (globs), о которых будет сказано ниже.
- FORMAT — один из форматов, поддерживаемых ADQM для чтения и записи (например, TabSeparated, CSV, JSONEachRow, Parquet и другие).

Базовый синтаксис запроса для создания таблицы HDFS:

```
CREATE TABLE [table_name.]table_name [(column_name1 type1, ...)] ENGINE = HDFS(URI, FORMAT)
```

Параметры табличного движка HDFS:

- URI — полный URI файла в HDFS. Может содержать символы подстановки, о которых будет сказано ниже.
- FORMAT — поддерживаемый ADQM формат файла.
- [table_name.]table_name — имя таблицы, в которой будет создана структура данных. Может быть указано с именем базы данных или без него.
- [(column_name1 type1, ...)] — имена и типы столбцов. Если не указаны, ADQM попытается определить их автоматически.

Для этого должен быть включен параметр SELECT.

Для работы с кластерами HDFS, защищенными Kerberos, необходимо настроить параметры hdfs_create_new_file_on_insert, hdfs_truncate_on_insert, hdfs_skip_empty_files и hdfs_ignore_elements_with_illegal_keys_for_hdfs_create_new_file_on_insert. Подробности ниже.

Для чтения файлов, сжатых с помощью gzip или deflate, укажите дополнительный параметр engine_file_compression_method. Для сжатия при записи используйте параметр compression_method. Для других типов сжатия, таких как snappy, zstd и lz4, этот параметр автоматически определяется по расширению файла.

Внимание: Для файлов .zstd, .zst и .gz убедитесь, что в имени файла указано правильное расширение, иначе ADQM может не распознать сжатие и вернуть ошибку.

Пример

Создание таблицы HDFS

1. В HDFS создаем каталог, куда будут сохранять файлы для теста, и тестовый файл:

```
$ hdfs dfs -mkdir /tmp/hdfs_test
$ echo "1,\"one\"
2,\"two\"
3,\"three\"" > test.csv
```

2. Загружаем файл в HDFS:

```
$ hdfs dfs -put test.csv /tmp/hdfs_test/
```

3. Создаем таблицу в ADQM, указав путь к файлу в HDFS и формат данных:

```
CREATE TABLE hdfs_test (id UInt32, name String) ENGINE=HDFS('hdfs://namenode.local:8020/tmp/hdfs_test/test.csv', 'CSV');
```

4. Выполняем запрос к таблице:

```
SELECT * FROM hdfs_test;
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  1 │ one   │
│  2 │ two   │
│  3 │ three │
└────┴───────┘
```

Вставка данных в таблицу HDFS

1. Включаем настройку hdfs_create_new_file_on_insert. Чтобы при каждой вставке данных создавался новый файл с HDFS (по умолчанию, если таблица была создана с параметром FORMAT, данные будут дописываться в конец файла):

```
SET hdfs_create_new_file_on_insert = 1;
```

2. Выполняем вставку данных, например, два запроса:

```
INSERT INTO hdfs_test VALUES (4,'four');
INSERT INTO hdfs_test VALUES (5,'five');
```

3. Проверяем, что данные добавились:

```
$ hdfs dfs -ls /tmp/hdfs_test/
Found 3 items
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop          0 2023-10-25 12:15 /tmp/hdfs_test/test.csv
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop         12 2023-10-25 12:16 /tmp/hdfs_test/test.csv.1
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop         11 2023-10-25 12:16 /tmp/hdfs_test/test.csv.2
```

Посмотрим содержимое каждого файла:

```
$ hdfs dfs -cat /tmp/hdfs_test/test.csv
$ hdfs dfs -cat /tmp/hdfs_test/test.csv.1
4,"four"
$ hdfs dfs -cat /tmp/hdfs_test/test.csv.2
5,"five"
```

При последующих чтениях таблица может обратиться ко всем файлам, будет включена данные из всех файлов:

```
SELECT * FROM hdfs_test;
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  4 │ four  │
└────┴───────┘
┌─id─┬─name──┐
│  5 │ five  │
└────┴───────┘
┌─id─┬─name──┐
│  1 │ one   │
│  2 │ two   │
│  3 │ three │
└────┴───────┘
```

4. Аналогично отрабатывает настройка hdfs_truncate_on_insert — выключите еще одну и тогда данные с таблицы — в этом случае последний файл с данными будет перезаписан:

```
SET hdfs_truncate_on_insert = 1;
INSERT INTO hdfs_test VALUES (6,'six');
```

5. Проверим содержимое каждого из файлов, данные в HDFS:

```
$ hdfs dfs -ls /tmp/hdfs_test/
Found 3 items
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop          0 2023-10-25 12:15 /tmp/hdfs_test/test.csv
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop         12 2023-10-25 12:16 /tmp/hdfs_test/test.csv.1
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop         11 2023-10-25 12:16 /tmp/hdfs_test/test.csv.2
```

```
$ hdfs dfs -cat /tmp/hdfs_test/test.csv.2
5,"five"
```

Если настройка hdfs_truncate_on_insert отключена, можно вызвать ошибку! Чтобы избежать, текущее содержимое нужно перезаписать, включив настройку hdfs_create_new_file_on_insert.

Табличные функции

Функция hdfs позволяет при помощи SELECT и INSERT работать с HDFS.

Синтаксис:

```
hdfs(<URI>, <format>, <structure>)
```

где:

- URI — путь файла в HDFS в относительном формате (при стоке имени кластера, путь к нему можно добавить с помощью hdfs_default_path).
- format — один из форматов, поддерживаемых ADQM для чтения и записи (например, TabSeparated, CSV, JSONEachRow, Parquet и другие).
- structure — структура таблицы в формате 'column1_name type1, column2_name type2, ...'.

- hdfsCluster — позволяет обрабатывать файлы HDFS параллельно на нескольких узлах кластера. Принимает имя кластера, URI и остальные параметры. Каждый узел кластера, выполняющий запрос, обрабатывает все файлы, соответствующие символам подстановки в URI. Список файлов определяется при каждом вызове SELECT. Подробнее см. в разделе «Символы подстановки и пути к файлу HDFS».

Функция hdfsCluster(name_of_cluster, URI, format, structure) принимает имя кластера, URI, формат и структуру таблицы и возвращает таблицу с указанной структурой данных.

Параметр structure должен иметь формат 'column1_name type1, column2_name type2, ...'.

Пример

Чтение данных из файла HDFS

Выполните следующий запрос, чтобы получить в ADQM данные из файла hdfs_test.csv, тип столбца формат 'hdfs':

```
SELECT * FROM hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/hdfs_test/test.csv', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  1 │ one   │
│  2 │ two   │
│  3 │ three │
└────┴───────┘
```

Запись данных в HDFS

Если настройка hdfs_truncate_on_insert включена, все при каждом новом формате hdfs создаётся новый файл с данными, но которое ссылается функция. Выключите настройку hdfs_truncate_on_insert, чтобы данные дописывались в конец файла. Если настройка hdfs_create_new_file_on_insert включена, при каждой вставке в HDFS будет создаваться новый файл с данными, аналогично таблице HDFS.

```
INSERT INTO FUNCTION hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/test_3.txt', 'CSV', 'id UInt32, name String') VALUES (7,'seven'),(8,'eight');
SELECT * FROM hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/test_3.txt', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  7 │ seven │
│  8 │ eight │
└────┴───────┘
```

```
$ hdfs dfs -ls /tmp/data_sources/test_3.txt
Found 1 items
-rw-r--r--   3 clickhouse hadoop         12 2023-10-25 12:41 /tmp/data_sources/test_3.txt
```

```
$ hdfs dfs -cat /tmp/data_sources/test_3.txt
7,"seven"
8,"eight"
```

Если настройка hdfs_truncate_on_insert = 1 (данные будут перезаписаны):

```
SET hdfs_truncate_on_insert = 1;
INSERT INTO FUNCTION hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/test_3.txt', 'CSV', 'id UInt32, name String') VALUES (9,'nine'),(10,'ten');
SELECT * FROM hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/test_3.txt', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

```
┌─id─┬─name─┐
│  9 │ nine │
│ 10 │ ten  │
└────┴──────┘
```

```
$ hdfs dfs -cat /tmp/data_sources/test_3.txt
9,"nine"
10,"ten"
```

Символы подстановки и пути к файлу HDFS

Если настройка hdfs_truncate_on_insert отключена, все при каждом новом формате hdfs создаётся новый файл с данными, но которое ссылается функция. Выключите настройку hdfs_truncate_on_insert, чтобы данные дописывались в конец файла. Если настройка hdfs_create_new_file_on_insert включена, при каждой вставке в HDFS будет создаваться новый файл с данными, аналогично таблице HDFS.

- * — заменяет любое количество любых символов, кроме символов / и точки (.).
- ? — заменяет любой символ.
- {some_string,another_string,yet_another_one} — заменяет любую из строк some_string, another_string, yet_another_one.
- {N..M} — заменяет любое число в интервале от N до M, включая обе границы.

Конструкция с {} аналогична функции remote.

Символы подстановки можно использовать не только в последнем компоненте пути, но и в середине. Например, /some_dir/some_file_{1..3}.csv.

Пример

1. Создайте несколько файлов со следующими URI в HDFS:

- hdfs://namenode:9000/file_dir/file_1.txt
- hdfs://namenode:9000/file_dir/file_2.txt
- hdfs://namenode:9000/file_dir/file_3.txt
- hdfs://namenode:9000/some_dir/file_1.txt
- hdfs://namenode:9000/some_dir/file_2.txt

Данные из всех файлов должны быть записаны в формате с колонкой типа String и значением при заполнении по умолчанию.

2. Отличные функции hdfs — например, из файлов HDFS можно прочитать все данные из директории:

```
SELECT * FROM hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/*', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  4 │ four  │
└────┴───────┘
┌─id─┬─name──┐
│  5 │ five  │
└────┴───────┘
┌─id─┬─name──┐
│  1 │ one   │
│  2 │ two   │
│  3 │ three │
└────┴───────┘
```

Следующий запрос считает данные из всех файлов из директории some_dir:

```
SELECT * FROM hdfs('hdfs://namenode.local:8020/tmp/data_sources/some_dir/*', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

```
┌─id─┬─name─┐
│  9 │ nine │
│ 10 │ ten  │
└────┴──────┘
```

Создадим таблицу hdfs_test_1 с колонкой типа UInt32 (ENGINE=HDFS) 'hdfs://namenode:9000/some_dir/file_{1..3}.txt', 'CSV');

```
CREATE TABLE hdfs_test_1 (id UInt32) ENGINE=HDFS('hdfs://namenode:9000/some_dir/file_{1..3}.txt', 'CSV');
```

```
CREATE TABLE hdfs_test_2 (id UInt32) ENGINE=HDFS('hdfs://namenode:9000/some_dir/file_???.txt', 'CSV');
```

Выполнить чтение данных из таблицы:

```
SELECT id, _path, _file FROM hdfs_test_1;
```

Тесты этого типа подключения к HDFS также поддерживают данные с HDFS-кластера. Используйте функцию hdfsCluster, чтобы выполнить запрос к кластеру. Первый аргумент — имя кластера, остальные аргументы — такие же, как и для функции hdfs. Дополнительные настройки, такие как skip_empty_files, также поддерживаются.

```
SELECT * FROM hdfsCluster('test_cluster_two_shards', 'hdfs://namenode:9000/data_sources/test_3.txt', 'CSV');
```

Режим высокой доступности (HA) HDFS

Если кластер HDFS для HDFS включен режим высокой доступности (HA), выполните следующие:

1. Скопируйте файл hdfs-site.xml из каталога /etc/hadoop/conf/ с узла namenode в каталог /etc/clickhouse-server/.
2. Добавьте следующую строку в файл конфигурации ADQM config.xml:

```
<hdfs>
    <dfs_client_failover_proxy_provider>org.apache.hadoop.hdfs.server.namenode.ha.ConfiguredFailoverProxyProvider</dfs_client_failover_proxy_provider>
</hdfs>
```

3. Перезапустите сервер ClickHouse.

Теперь вы можете использовать URI с именем службы HDFS (dfs.nameservices) вместо адреса узла. Например, 'hdfs://lns/some_path/file_name' вместо 'hdfs://namenode:9000/some_path/file_name'.

Пример:

```
CREATE TABLE hdfs_ha_test (id UInt32, name String) ENGINE=HDFS('hdfs://lns/some_path/file_name', 'CSV');
```

```
SELECT * FROM hdfs('hdfs://lns/data_sources/test_3.txt', 'CSV', 'id UInt32, name String');
```

Проверка доступа ADQM к HDFS кербероизированного кластера KDC

Проверка аутентификации и создание тестовых данных в HDFS

1. Включите на кластере KDC Kerberos KDC и сгенерируйте конфигурацию сама KDC. Следуйте инструкциям в документе KDC Kerberos. В документе должны быть описаны:
   - realm (область) — EXAMPLE.COM
   - admin_server — kerberos.example.com
2. Убедитесь, что на кластере Kerberos KDC создан принципал пользователя clickhouse. Для этого на кластере KDC создайте пакет от пользователя clickhouse (Create Existing Principal), с паролем clickhouse. Выполните команду:

```
$ sudo -u root kinit -k -t /etc/security/keytabs/hdfs.service.keytab hdfs/hadoop.test.clickhouse@EXAMPLE.COM
```

Если вы получили ошибку, проверьте, что время на серверах кластера и клиента KDC

3. Создайте в HDFS новый каталог /data/, дайте права доступа и смените владельца на clickhouse:

```
$ sudo -u hdfs hdfs dfs -mkdir /data
$ sudo -u hdfs hdfs dfs -chown clickhouse /data
```

4. Создайте несколько файлов с тестовыми данными:

```
$ echo -e "1,one\n2,two\n3,three" > test.csv
$ echo -e "4,four\n5,five\n6,six" > test2.csv
```

5. Загрузите файлы в HDFS:

```
$ sudo -u clickhouse hdfs dfs -put test.csv /data/
$ sudo -u clickhouse hdfs dfs -put test2.csv /data/
```

6. Проверьте содержимое файлов:

```
$ sudo -u clickhouse hdfs dfs -cat /data/test.csv
1,one
2,two
3,three
$ sudo -u clickhouse hdfs dfs -cat /data/test2.csv
4,four
5,five
6,six
```

Создание принципала пользователя для подключения ADQM к HDFS

1. На кластере KDC запустите kadmin.local. Создайте принципал для пользователя hdfs/clickhouse, который будет использоваться для подключения ADQM к HDFS:

```
$ sudo kadmin.local -q "add_principal -randkey hdfs/clickhouse.test.clickhouse@EXAMPLE.COM"
```

2. Создайте для него принципалы keytab-файл:

```
$ sudo kadmin.local -q "ktadd -k /tmp/clickhouse.test.service.keytab hdfs/clickhouse.test.clickhouse@EXAMPLE.COM"
```

3. Скопируйте keytab-файл clickhouse.test.service.keytab с сервера KDC на сервер с ADQM.

4. Установите на сервере ADQM клиент Kerberos:

```
$ sudo yum install krb5-libs krb5-workstation
```

5. Скопируйте файлы /etc/krb5.conf и /var/kerberos/krb5kdc/.k5.EXAMPLE.COM с сервера KDC на сервер ADQM.

6. Создайте принципалы для ADQM:

```
$ sudo kadmin.local -q "add_principal -randkey HTTP/clickhouse.test.clickhouse@EXAMPLE.COM"
$ sudo kadmin.local -q "ktadd -k /tmp/spnego.service.keytab HTTP/clickhouse.test.clickhouse@EXAMPLE.COM"
```

Если вы получили ошибку, проверьте, что время на серверах кластера и клиента KDC

7. Скопируйте keytab-файл clickhouse.test.service.keytab с сервера KDC на сервер ADQM.

Настройка ADQM

1. В каталоге /etc/clickhouse-server/config.d/ создайте файл ssl_conf.xml с настройками:

```
<clickhouse>
    <openSSL>
        <client>
            <disableProtocols>sslv2,sslv3,tlsv1,tlsv1_1</disableProtocols>
            <preferServerCiphers>true</preferServerCiphers>
            <invalidCertificateHandler>
                <name>AcceptCertificateHandler</name>
            </invalidCertificateHandler>
        </client>
    </openSSL>
</clickhouse>
```

2. Создайте файл config.d/hdfs.xml:

```
<clickhouse>
    <hdfs>
        <hadoop_kerberos_keytab>/etc/clickhouse-server/clickhouse.keytab</hadoop_kerberos_keytab>
        <hadoop_kerberos_principal>clickhouse/clickhouse.test.clickhouse@EXAMPLE.COM</hadoop_kerberos_principal>
        <hadoop_kerberos_kinit_command>/usr/bin/kinit</hadoop_kerberos_kinit_command>
        <dfs_client_use_hostname>true</dfs_client_use_hostname>
        <hadoop_security_kerberos_ticket_cache_path>/tmp/krb5cc_998</hadoop_security_kerberos_ticket_cache_path>
    </hdfs>
</clickhouse>
```

3. Установите права на keytab-файлы ADQM-сервера:

```
$ sudo chown clickhouse.clickhouse /etc/clickhouse-server/*.keytab
```

4. Отредактируйте файл /etc/hosts и добавьте в него запись для KDC-сервера:

```
192.168.0.11 kerberos.example.com
```

5. Создайте файл /etc/krb5.conf:

```
[logging]
 default = FILE:/var/log/krb5libs.log
 kdc = FILE:/var/log/krb5kdc.log
 admin_server = FILE:/var/log/kadmind.log

[libdefaults]
 dns_lookup_realm = false
 ticket_lifetime = 24h
 renew_lifetime = 7d
 forwardable = true
 rdns = false
 pkinit_anchors = FILE:/etc/pki/tls/certs/ca-bundle.crt
 default_realm = EXAMPLE.COM
 #default_ccache_name = KEYRING:persistent:%{uid}

[realms]
 EXAMPLE.COM = {
  kdc = kerberos.example.com
  admin_server = kerberos.example.com
 }

[domain_realm]
 .example.com = EXAMPLE.COM
 example.com = EXAMPLE.COM
```

Создание таблицы в ADQM

1. На кластере KDC запустите kadmin.local. Создайте таблицу на базе данных HDFS:

```
CREATE TABLE hdfs_test_3 (id UInt32, name String) ENGINE=HDFS('hdfs://lns/data_sources/test_3.txt', 'CSV');
```

2. Считайте данные из таблицы:

```
SELECT * FROM hdfs_test_3;
```

```
┌─id─┬─name──┐
│  1 │ one   │
│  2 │ two   │
│  3 │ three │
└────┴───────┘
```

3. Вставьте в таблицу новую строку:

```
SET hdfs_create_new_file_on_insert = 1;
```

```
INSERT INTO hdfs_test_3 VALUES (4,'four');
```

4. Проверьте содержимое каталога, куда вы записали данные:

```
$ sudo -u hdfs hdfs dfs -ls /data/test_3.txt
Found 2 items
-rw-r--r--   3 ADQM_user hadoop         12 2023-10-31 15:30 /data/test_3.txt
-rw-r--r--   3 ADQM_user hadoop         11 2023-10-31 15:31 /data/test_3.txt.1
```

Убедитесь, что в каждой файл есть 2 и 1 добавленных строка, вставленную таблицу HDFS как отдано ADQM:

```
$ sudo -u hdfs hdfs dfs -cat /data/test_3.txt
```

```
1,"one"
2,"two"
```

```
$ sudo -u hdfs hdfs dfs -cat /data/test_3.txt.1
```

```
3,"three"
```

Чтение данных Hive из ADQM

Елена Дворядкина

Содержание

Назад к содержанию

Создание таблицы Hive

Режим высокой доступности (HA) HDFS

Пример

Для получения данных из таблиц Hive через запросы `SELECT` ClickHouse предоставляет табличный движок Hive. Форматы принимаемых данных в настоящее время поддерживаются следующим образом:

- Text — поддерживаются только простые скалярные типы столбцов кроме `binary`;
- ORC — поддерживаются простые скалярные типы столбцов кроме `char` и сложный тип `array`;
- Parquet — поддерживаются все простые скалярные типы столбцов и сложный тип `array`.

В данной статье описываются особенности работы с табличным движком Hive на примере ADQM и ADH (Arenadata Hadoop), который предоставляет сервис Hive.

Создание таблицы Hive

Базовый синтаксис запроса для создания таблицы Hive в ADQM:

```
CREATE TABLE <table_name> (<column_name> <column_type> [ALIAS <expr>], ...)
ENGINE = Hive('thrift://<host>:<port>', '<hive_database>', '<hive_table>')
PARTITION BY <expr>;
```

Параметры табличного движка Hive:

- `thrift://<host>:<port>` — адрес хоста ADH, где установлен компонент Hive Metastore;
- `<hive_database>` — имя удаленной базы данных Hive;
- `<hive_table>` — имя удаленной таблицы Hive.

Структура таблицы ADQM может отличаться от структуры удаленной таблицы Hive, к которой осуществляется подключение:

- Имена столбцов должны быть такими же, как в исходной таблице Hive, но количество и порядок столбцов не обязательно должны совпадать. Также в таблице ADQM с помощью выражения `ALIAS` можно указать столбцы, значения которых вычисляются на основе значений других столбцов.
- Типы столбцов в таблице ADQM должны быть такими же, как в исходной таблице Hive.
- Ключ партиционирования `PARTITION BY` таблицы ADQM должен соответствовать ключу `PARTITIONED BY` исходной таблицы Hive, а столбцы, указанные в выражении `PARTITION BY`, должны быть определены в структуре таблицы.

Режим высокой доступности (HA) HDFS

Если в кластере ADH активирован режим высокой доступности (High Availability, HA) для HDFS, перед подключением ADQM к таблицам Hive необходимо выполнить следующую настройку:

1. Скопируйте файл */etc/hadoop/conf/hdfs-site.xml* с хоста ADH на хост ADQM в папку */etc/clickhouse-server/*.
2. Добавьте следующую настройку в файл конфигурации ClickHouse */etc/clickhouse-server/config.xml*:

   ```
   <hdfs>
       <libhdfs3_conf>/etc/clickhouse-server/hdfs-site.xml</libhdfs3_conf>
   </hdfs>
   ```

3. Перезапустите сервер ClickHouse:

   ```
   $ sudo systemctl restart clickhouse-server
   ```

Внутреннее имя кластера HDFS, указанное как internal nameservice, должно быть в нижнем регистре. Иначе при попытке получить данные из удаленной таблицы Hive ADQM может вернуть сообщение об ошибке следующего содержания:

```
Unable to connect to HDFS: InvalidParameter: Cannot parse URI: hdfs://<internal_nameservice_in_lower_case>, missing port or
invalid HA configuration
Caused by: HdfsConfigNotFound: Config key: dfs.ha.namenodes.<internal_nameservice_in_lower_case> not found. (NETWORK_ERROR)
```

где `<internal_nameservice_in_lower_case>` — internal nameservice, указанный в параметре `dfs.internal.nameservices` файла конфигурации *hdfs-site.xml*, но в нижнем регистре.

Пример

В примере ниже показано, как в ADQM получить данные из удаленной таблицы Hive кластера ADH (режим высокой доступности для HDFS не включен).

1. На хосте ADH, где установлен компонент Hive HiveServer2, создайте таблицу Hive `test_table` в базе данных `default`:

   ```
   CREATE TABLE test_table(`id` int, `value` int, `name` string) PARTITIONED BY (`date` date);
   ```

2. Вставьте в таблицу тестовые данные:

   ```
   INSERT INTO test_table VALUES (0, 1, 'one', '2023-11-23');
   ```

3. На хосте ADQM запустите консольный клиент clickhouse-client и создайте таблицу на базе движка Hive (замените `<adh_host>` на IP-адрес хоста ADH с компонентом Hive Metastore):

   ```
   CREATE TABLE hive_table(id Int8, value Int16, name String, date Date)
   ENGINE = Hive('thrift://<adh_host>:9083', 'default', 'test_table')
   PARTITION BY date;
   ```

4. Запросите данные из таблицы:

   ```
   SELECT * FROM hive_table;
   ```

   ```
   ┌─id─┬─value─┬─name─┬─date───────┐
   │  0 │     1 │ one  │ 2023-11-23 │
   └────┴───────┴──────┴────────────┘
   ```

Интеграция AQQM и Kafka

Содержание

Назад к содержанию

Обзор
- Табличный движок Kafka
  - Создание таблицы Kafka
  - Рекомендуемая настройка
  - Поддерживаемые форматы
  - Виртуальные столбцы
- Общие операции
  - Остановка и перезапуск потребления сообщений
  - Изменение целевой таблицы
  - Изменение таблицы Kafka
- Примеры
  - Создание таблицы Kafka и MV для интеграции с Kafka
  - Чтение данных из Kafka
  - Вставка данных из AQQM в Kafka
  - Изменение целевой таблицы
- Примеры подключения AQQM + Kafka с аутентификацией Kerberos SASL
  - Настройка AQQM
  - Создание топика в Kafka
  - Настройка клиентской машины Kerberos
  - Создание таблиц для подключения AQQM к Kafka
  - Настройка AQQM
  - Создание таблиц в AQQM
  - Проверка подключения AQQM к Kafka

Интеграция AQQM и Kafka осуществляется с помощью движков [Kafka](#) и [MV](#). Kafka-движок создаёт потребителя — таблицу, из которой сервер AQQM читает сообщения напрямую. Materialized View (MV) автоматически переносит данные из Kafka-таблицы в целевую таблицу AQQM.

Обзор

- Kafka-движок работает с Apache Kafka 0.10 и выше.
- Kafka-движок поддерживает [группы потребителей](#) для распределения чтения между несколькими потребителями. Смещения фиксируются, каждое сообщение будет прочитано только одной группой потребителей.
- Читайте по одному разделу Kafka, количество потоков на потребителя можно задать отдельно.
- Kafka-движок не поддерживает [дедупликацию](#) при чтении. Дубликаты могут появиться при перезапуске потока.
- Рекомендуется использовать по одной MV на каждую таблицу Kafka-движка, чтобы получить полный контроль над преобразованием данных.

Табличный движок Kafka

Создание таблицы Kafka

Синтаксис для создания новой таблицы на базе Kafka:

```
CREATE TABLE [table_name] [cluster_name] [(name1, type1)]
    ENGINE = Kafka
    SETTINGS
      kafka_broker_list = 'host1:port1,host2:port2',
      kafka_topic_list = 'topic1,topic2,...',
      kafka_group_name = 'group_name',
      kafka_format = 'data_format'[,]
      [kafka_row_delimiter = 'delimiter_symbol',]
      [kafka_schema = '',]
      [kafka_num_consumers = N,]
      [kafka_max_block_size = 0,]
      [kafka_skip_broken_messages = N,]
      [kafka_commit_every_batch = 0,]
      [kafka_client_id = '',]
      [kafka_poll_timeout_ms = 0,]
      [kafka_poll_max_batch_size = 0,]
      [kafka_flush_interval_ms = 0,]
      [kafka_thread_per_consumer = 0,]
      [kafka_handle_error_mode = 'default']
```

kafka_broker_list	Список брокеров (разделённых запятыми)
kafka_topic_list	Список топиков Kafka (разделённых запятыми)
kafka_group_name	Группа потребителей Kafka. Смещения фиксируются для каждой группы отдельно. Если нужно, чтобы сообщение было доставлено только один раз, задайте имена групп одинаковыми для всех кластеров.
kafka_format	Формат сообщения. Использует те же обозначения, что и функция SQL [FORMAT](#), например [JSONEachRow](#). Подробнее см. в разделе [Форматы](#).

Дополнительные параметры:

kafka_row_delimiter	Символ-разделитель строк, завершающий сообщение.
kafka_schema	Параметр, который должен использоваться, если формат требует определения схемы. Например, [Cap'n Proto](#) требует путь к файлу схемы и имя корневого типа `schema_file_name:message_type`.
kafka_num_consumers	Количество потребителей на таблицу. По умолчанию: `1`. Укажите больше потребителей, если пропускная способность одного потребителя недостаточна. Общее количество потребителей не должно превышать количество разделов в топике, так как на один раздел может быть назначено не более одного потребителя.
kafka_max_block_size	Максимальный размер пачки (в сообщениях) для опроса. По умолчанию: [max_block_size](#).
kafka_skip_broken_messages	Терпимость парсера сообщений Kafka к некорректным сообщениям. Если `kafka_skip_broken_messages = N`, то движок отбрасывает N сообщений Kafka, которые не удалось разобрать (сообщение равно строке данных). По умолчанию: `0`.
kafka_commit_every_batch	Фиксировать каждую обработанную пачку независимо и сразу после записи, а не один раз после завершения блока. По умолчанию: `0`.
kafka_client_id	Идентификатор клиента. По умолчанию пустой.
kafka_poll_timeout_ms	Таймаут для одной операции опроса Kafka. По умолчанию: [stream_poll_timeout_ms](#).
kafka_poll_max_batch_size	Максимальное количество сообщений в одной операции опроса Kafka. По умолчанию: [max_block_size](#).
kafka_flush_interval_ms	Таймаут для сброса данных из Kafka. По умолчанию: [stream_flush_interval_ms](#).
kafka_thread_per_consumer	Выделять ли отдельный поток на каждого потребителя. По умолчанию: `0`.
kafka_handle_error_mode	Как обрабатывать ошибки для движка Kafka. Возможные значения: `default` (будет сгенерировано исключение, если не удалось разобрать сообщение), `stream` (текст исключения и исходное сообщение будут сохранены в виртуальных столбцах [_error](#) и [_raw_message](#)), `dead_letter_queue` (ошибки будут помещены в [system.dead_letter_queue](#)).
kafka_commit_on_select	Фиксировать ли сообщения при выполнении запроса `SELECT`. По умолчанию: `0`.
kafka_max_rows_per_message	Максимальное количество строк в одном сообщении Kafka для форматов с разделением по строкам. По умолчанию: `1`.

Обязательные параметры:

- `kafka_broker_list` — перечисление брокеров через запятую (`localhost:9092`).
- `kafka_topic_list` — перечень топиков Kafka.
- `kafka_group_name` — группа потребителей Kafka.
- `kafka_format` — формат сообщений. Использует те же обозначения, что и функция SQL `FORMAT`, например `JSONEachRow`. Подробнее см. в разделе [Форматы](#).

Необязательные параметры:

- `kafka_row_delimiter` — символ-разделитель строк, завершающий сообщение.
- `kafka_schema` — параметр, который должен использоваться, если формат требует определения схемы. Например, [Cap'n Proto](#) требует путь к файлу схемы и имя корневого типа `schema_file_name:message_type`.
- `kafka_num_consumers` — количество потребителей на таблицу. По умолчанию: `1`. Укажите больше потребителей, если пропускная способность одного потребителя недостаточна. Общее количество потребителей не должно превышать количество разделов в топике, так как на один раздел может быть назначено не более одного потребителя.
- `kafka_max_block_size` — максимальный размер пачки (в сообщениях) для опроса. По умолчанию: [max_block_size](#).
- `kafka_skip_broken_messages` — терпимость парсера сообщений Kafka к некорректным сообщениям. Если `kafka_skip_broken_messages = N`, то движок отбрасывает N сообщений Kafka, которые не удалось разобрать (сообщение равно строке данных). По умолчанию: `0`.
- `kafka_commit_every_batch` — фиксировать каждую обработанную пачку независимо и сразу после записи, а не один раз после завершения блока. По умолчанию: `0`.
- `kafka_client_id` — идентификатор клиента. По умолчанию пустой.
- `kafka_poll_timeout_ms` — таймаут для одной операции опроса Kafka. По умолчанию: [stream_poll_timeout_ms](#).
- `kafka_poll_max_batch_size` — максимальное количество сообщений в одной операции опроса Kafka. По умолчанию: [max_block_size](#).
- `kafka_flush_interval_ms` — таймаут для сброса данных из Kafka. По умолчанию: [stream_flush_interval_ms](#).
- `kafka_thread_per_consumer` — выделять ли отдельный поток на каждого потребителя. По умолчанию: `0`.
- `kafka_handle_error_mode` — как обрабатывать ошибки для движка Kafka. Возможные значения: `default` (будет сгенерировано исключение, если не удалось разобрать сообщение), `stream` (текст исключения и исходное сообщение будут сохранены в виртуальных столбцах [_error](#) и [_raw_message](#)), `dead_letter_queue` (ошибки будут помещены в [system.dead_letter_queue](#)).
- `kafka_commit_on_select` — фиксировать ли сообщения при выполнении запроса `SELECT`. По умолчанию: `0`.
- `kafka_max_rows_per_message` — максимальное количество строк в одном сообщении Kafka для форматов с разделением по строкам. По умолчанию: `1`.

Интеграция ADOPt и ADPG

Содержание

- Обзор
- Основные параметры интеграции
- Табличная функция postgresql
- Примеры
- Таблица для данных
- Создание таблицы
- Примеры
- Таблица для данных
- Создание базы данных

Интеграция ADQM и S3

Содержание

Параметры интеграции
Параметры движка S3 и табличных функций
Дополнительные настройки
Табличные движки S3
Создание таблицы
Примеры
Вставка данных в таблицу
Чтение данных из таблицы
Табличные функции
Использование именованных коллекций
Ключи и идентификаторы доступа
Примеры
Секционирование данных при записи
Виртуальные столбцы

Вопрос к сервисному

Для интеграции применяется движок S3 и табличная функция s3. Аналогичны движки HDFS и табличная функция hdfs.

Чтобы не дублировать информацию, ниже описаны общие для движков и функций настройки, а также примеры.

Чтение и запись текстовых файлов

Если при экспорте без примеров, применяется сделай select, а потом вставь insert. Можно сразу указать нужный формат:

- tsv.txt

```
"Name1",1
"Name2",2
"Name3",3
```

- tsv.tsv

```
"Name",ID
"Name1",1
"Name2",2
"Name3",3
```

- https://storage.yandexcloud.net/mybucket/test_file.tsv
- https://storage.yandexcloud.net/mybucket/test_*.tsv
- https://storage.yandexcloud.net/mybucket/???.tsv

Чтение и запись архивных файлов

Если при экспорте без примеров, применяется сделай select, а потом вставь insert. Можно сразу указать нужный формат:

Параметры интеграции

Параметры движка S3 и табличных функций

Общие параметры для движка S3 и табличных функций. Для движка HDFS доступны аналогичные параметры. Их описание можно найти в документации ClickHouse.

Опция	Описание
url	URL-адрес бакета с файлом. В режиме использования чтения нескольких файлов можно использовать подстановочные символы. Подробнее см. Использование символов подстановки в пути к файлам S3.
access_key_id, secret_access_key	Ключи, которые нужно использовать с запросом. Если ключи не указаны, используются ключи из конфигурационного файла.
session_token	Токен сессии, который нужно использовать с ключами. Если ключи не указаны, session_token не используется.
format	Формат данных.
compression	Тип сжатия. Возможные значения: none, gzip/gz, brotli/br, xz/lzma, zstd/zst. По умолчанию — автоматическое определение сжатия по расширению файла.
headers	Позволяет передавать дополнительные заголовки. Например, headers('X-Key: Value', 'X-Value: Value2').

Дополнительные настройки

Параметры для режима чтения данных

Опция	Описание
s3_max_single_read_retries	Максимальное количество попыток чтения. По умолчанию: 4.
s3_max_connections	Максимальное количество одновременных подключений. По умолчанию: 1024.
s3_truncate_on_insert	Включает или отключает усечение перед вставкой. Если отключено, попытка вставки в файл с существующими данными завершится ошибкой. По умолчанию: Disabled.
s3_create_new_file_on_insert	Включает или отключает создание нового файла при каждой вставке. Если отключено, попытка вставки в файл, который будет создан после каждой последующей вставки, завершится ошибкой. По умолчанию: Disabled.
s3_skip_empty_files	Включает или отключает пропуск пустых файлов при чтении. Если отключено, будет выброшено исключение, если используемый формат не поддерживает чтение без данных. По умолчанию: Enabled.
s3_max_single_part_upload_size	Максимальный размер объекта для загрузки с использованием однокомпонентной загрузки в S3. По умолчанию: 32Mb.
s3_min_upload_part_size	Минимальный размер части для загрузки при многокомпонентной загрузке в S3. По умолчанию: 16Mb.
s3_upload_part_size_multiply_factor	Умножает s3_min_upload_part_size на этот коэффициент каждый раз, когда s3_multiply_parts_count_threshold частей было загружено из одного запроса. По умолчанию: 2.
s3_upload_part_size_multiply_parts_count_threshold	Каждый раз, когда это количество частей было загружено, s3_min_upload_part_size умножается на s3_upload_part_size_multiply_factor. По умолчанию: 500.
s3_max_inflight_parts_for_one_file	Ограничивает количество частей, которые могут быть загружены одновременно для одного файла. Число 0 означает отсутствие ограничений. По умолчанию: 20.

Параметры для режима записи данных

Опция	Описание
s3_max_single_part_upload_size	Максимальный размер объекта для загрузки с использованием однокомпонентной загрузки в S3. По умолчанию: 32Mb.
s3_min_upload_part_size	Минимальный размер части для загрузки при многокомпонентной загрузке в S3. По умолчанию: 16Mb.
s3_upload_part_size_multiply_factor	Умножает s3_min_upload_part_size на этот коэффициент каждый раз, когда s3_multiply_parts_count_threshold частей было загружено из одного запроса. По умолчанию: 2.
s3_upload_part_size_multiply_parts_count_threshold	Каждый раз, когда это количество частей было загружено, s3_min_upload_part_size умножается на s3_upload_part_size_multiply_factor. По умолчанию: 500.
s3_max_inflight_parts_for_one_file	Ограничивает количество частей, которые могут быть загружены одновременно для одного файла. Число 0 означает отсутствие ограничений. По умолчанию: 20.

Полный список настроек смотрите в исходном коде S3Settings.

Настройки можно задать при использовании движка S3 или табличной функции s3. Для движка S3 настройки задаются в секции <s3> конфигурационного файла сервера. Для табличной функции s3 настройки задаются в секции <s3_defaults>.

Пример задания настроек для доступа к S3 по определенному адресу:

Настройки можно задать для всех S3 по определенному префиксу:

Настройки можно задать для всех S3 по определенному региону:

Настройки можно задать для всех S3 по определенному endpoint:

Табличные движки S3

Создание таблицы

Синтаксис создания таблицы с движком S3:

Описание параметров смотрите выше.

Движок не поддерживает команды SELECT и INSERT.

Пример

Создание таблицы S3:

- Включаем режим experimental_s3 = 1
- Выполняем запрос, который создаст таблицу s3_test_table:

```
CREATE TABLE s3_test_table (key UInt32)
    ENGINE = S3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv',
                'access_key_id',
                'secret_access_key',
                'TSV')
```

- Проверяем, что таблица создана: SHOW TABLES

```
SHOW TABLES
```

```
┌─name──────────┐
│ s3_test_table │
└───────────────┘
```

- Выполняем запрос SELECT * FROM s3_test_table;

```
SELECT * FROM s3_test_table
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
```

- Проверяем содержимое файла - должен быть добавлен один новый файла test_1.tsv, т.е. 1 что ожидаем по запросу SELECT * FROM s3_test_table;

```
SELECT * FROM s3_test_table
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
```

- Аналогично выполняем SELECT * FROM s3_test_table;

```
SELECT * FROM s3_test_table
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
┌─key─┐
│   3 │
└─────┘
```

- Проверяем, что появился новый файл test_2.tsv, в котором 3 строки: 1, 2, 3 что и следовало ожидать.

```
SELECT count() FROM s3_test_table
```

```
┌─count()─┐
│       3 │
└─────────┘
```

Вставка данных в таблицу

- Включаем режим experimental_s3 = 1
- Выполняем запрос, который создаст таблицу s3_test_table:

```
CREATE TABLE s3_test_table (key UInt32)
    ENGINE = S3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv',
                'access_key_id',
                'secret_access_key',
                'TSV')
```

- Проверяем, что таблица создана: SHOW TABLES

```
SHOW TABLES
```

```
┌─name──────────┐
│ s3_test_table │
└───────────────┘
```

- Выполняем запрос INSERT INTO s3_test_table VALUES (1),(2),(3);

```
INSERT INTO s3_test_table VALUES (1),(2),(3)
```

- Проверяем содержимое файла - должен быть добавлен один новый файла test_3.tsv, т.е. 1 что ожидаем по запросу SELECT * FROM s3_test_table;

```
SELECT * FROM s3_test_table
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
┌─key─┐
│   3 │
└─────┘
```

- Аналогично выполняем SELECT * FROM s3_test_table;

```
SELECT * FROM s3_test_table
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
┌─key─┐
│   3 │
└─────┘
```

- Проверяем, что появился новый файл test_4.tsv, в котором 3 строки: 1, 2, 3 что и следовало ожидать.

```
SELECT count() FROM s3_test_table
```

```
┌─count()─┐
│       3 │
└─────────┘
```

Табличные функции

Табличная функция s3 предназначена для

Синтаксис

```
s3(path, [access_key_id, secret_access_key,] [format, structure, compression])
```

- path — URL-адрес бакета с файлом. В режиме использования чтения нескольких файлов можно использовать подстановочные символы. Подробнее см. Использование символов подстановки в пути к файлам S3.
- access_key_id, secret_access_key — Ключи, которые нужно использовать с запросом. Если ключи не указаны, используются ключи из конфигурационного файла.
- format — Формат данных.
- structure — Структура таблицы. Формат 'column_name column_type'.
- compression — Тип сжатия. Возможные значения: none, gzip/gz, brotli/br, xz/lzma, zstd/zst. По умолчанию — автоматическое определение сжатия по расширению файла.

Пример

Чтение данных из S3:

- Включаем режим experimental_s3 = 1
- Выполняем запрос, который считает данные из файла test_1.tsv:

```
SELECT * FROM s3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv',
                 'access_key_id',
                 'secret_access_key',
                 'TSV',
                 'key UInt32')
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
```

Чтение данных из S3:

- Включаем режим experimental_s3 = 1
- Выполняем запрос, который считает данные из файла test_*.tsv:

```
SELECT * FROM s3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_*.tsv',
                 'access_key_id',
                 'secret_access_key',
                 'TSV',
                 'key UInt32')
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
┌─key─┐
│   3 │
└─────┘
```

Чтение данных из S3:

- Включаем режим experimental_s3 = 1
- Выполняем запрос, который считает данные из файла ???.tsv:

```
SELECT * FROM s3('https://storage.yandexcloud.net/test/???.tsv',
                 'access_key_id',
                 'secret_access_key',
                 'TSV',
                 'key UInt32')
```

```
┌─key─┐
│   1 │
└─────┘
┌─key─┐
│   2 │
└─────┘
┌─key─┐
│   3 │
└─────┘
```

Использование именованных коллекций

Чтобы не передавать все параметры подключения в движок S3 каждый раз, можно использовать именованные коллекции. Подробнее см. Именованные коллекции.

Ключи и идентификаторы доступа

Ключ	Описание
no_sign_request	Отключает подпись для анонимных публичных доступов. Если запрос не подписывается (отправка без заголовка Authorization), некоторые облака отклоняют запрос.
expiration_window_seconds	Период для проверки истечения срока действия. Значение по умолчанию — 120 секунд.
role_arn	Идентификатор роли для аутентификации с помощью OIDC. Подробнее см. AssumeRoleWithWebIdentity.
role_session_name	Имя сессии для использования с role_arn. Используется для уникальной идентификации сессии.
sts_endpoint_override	Конечная точка для получения токенов безопасности. Подробнее см. AssumeRoleWithWebIdentity.
extra_credentials	Дополнительные параметры. Например, extra_credentials(role_arn = 'arn:aws:iam::123456789:role/ClickHouseAccess').

Примеры

Создание именованной коллекции с параметрами подключения к бакету S3:

Чтение данных из S3 с использованием именованной коллекции и ключа для доступа:

Вставка данных в S3 с использованием именованной коллекции и ключа для доступа:

Создание таблицы S3 с использованием именованной коллекции и ключа для доступа:

Символы подстановки в пути к файлам S3

Символы подстановки можно использовать в параметре path. Они будут обработаны, если файл существует, или если вы используете символ * в конце пути. Символы подстановки могут использоваться в любом месте пути. Они не могут использоваться в имени бакета.

Символ * заменяет любое количество любых символов, включая пустую строку.

Символ ? заменяет любой символ.

Символы {some_string,another_string,yet_another_one} заменяют любую из строк 'some_string', 'another_string', 'yet_another_one'.

Символы {N..M} заменяют любое число в интервале от N до M, включая обе границы. Символы {0..9} заменяют любую цифру. Символы {01..09} заменяют любое двузначное число.

Примеры

Предположим, что у нас есть несколько файлов в формате CSV со следующими URI в нашем бакете:

Подсчитаем количество строк в файлах, заканчивающихся числом:

Подсчитаем общее количество строк во всех файлах example_0.csv и example_1.csv:

Подсчитаем общее количество строк во всех файлах в директории folder:

Подсчитаем общее количество строк во всех файлах, заканчивающихся числом, в диапазоне от 0 до 9:

Подсчитаем общее количество строк в файлах example_0.csv и example_1.csv и всех файлах в директории folder:

Символы подстановки можно использовать и в именованных коллекциях. Например:

Партиционирование данных при записи

Для таблицы S3 можно задать ключ партиционирования PARTITION BY.

Важно

- Не следует применять слишком детализированное партиционирование. Оптимальное количество партиций — несколько десятков. Слишком большое количество партиций замедляет запросы SELECT, поскольку требуется открывать много файлов в S3.
- Не следует применять слишком детализированное партиционирование. Оптимальное количество партиций — несколько десятков. Слишком большое количество партиций замедляет запросы SELECT, поскольку требуется открывать много файлов в S3.

Примеры:

1. Ключ партиционирования — строковый ключ, состоящий из одного числового столбца. Данные записываются в S3 в директории key1/, key2/, key3/:
2. Ключ партиционирования — кортеж, состоящий из строки и числового столбца. Данные записываются в S3 в директории abc/2/, def/3/, ghi/4/:
3. Ключ партиционирования использует функцию hash. Данные записываются в S3 в директориях 3/, 1/, 4/:
4. Ключ партиционирования использует функцию toDay. Данные записываются в S3 в директории 2020-03-15/, 2020-03-16/, 2020-03-17/ соответственно:

Виртуальные столбцы

В таблице доступны виртуальные столбцы _path и _filename: имя файла и путь к файлу соответственно.

Название столбца	Тип данных	Описание
_path	LowCardinality(String)	Путь к файлу
_file	LowCardinality(String)	Имя файла
_size	Nullable(UInt64)	Размер файла в байтах
_time	Nullable(DateTime)	Время последнего изменения файла
_tags	LowCardinality(String)	Пары ключ-значение

Получение значения виртуального столбца _file, например, при использовании функции DESCRIBE:

```
DESCRIBE TABLE s3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv', 'access_key_id', 'secret_access_key', 'TSV')
SETTINGS describe_compact_output = 1
```

```
┌─name─┬─type─┐
│ key  │ UInt32 │
└──────┴────────┘
```

```
SELECT _file, _path FROM s3('https://storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv', 'access_key_id', 'secret_access_key', 'TSV')
```

```
┌─_file──┬─_path──────────────────────────────────────┐
│ test_1.tsv │ storage.yandexcloud.net/test/test_1.tsv │
└────────┴────────────────────────────────────────────┘
```

Импорт и экспорт в файлы

Елена Дворникова

Содержание

Назад к содержанию

- Импорт данных из файлов
  - FROM INFILE
  - Табличный движок File
  - Табличная функция file
  - Перенаправление данных в командной строке
- Экспорт данных в файлы
  - INTO OUTFILE
  - Табличный движок File
  - Табличная функция file
  - Перенаправление данных в командной строке

Импорт данных из файлов

ADQM поддерживает несколько способов импорта данных из файлов в таблицы.

FROM INFILE

Чтобы вставить в таблицу данные из локального файла или нескольких файлов сразу (поддерживаются в том числе сжатые файлы), можно использовать выражение `FROM INFILE` при выполнении запроса `INSERT INTO` в клиенте командной строки clickhouse-client. При этом файлы должны быть расположены в папке, из которой запущен `clickhouse-client`. Базовый синтаксис запроса:

```
INSERT INTO <table_name> [(<column_list>)] FROM INFILE '<file_name.ext>' [COMPRESSION '<compr_type>'] [FORMAT <input_format>];
```

В запросе с выражением `FROM INFILE` используются следующие аргументы.

<file_name.ext>	Имя файла с расширением, из которого будут загружаться данные в таблицу ADQM
<compr_type>	Метод сжатия файла. Возможные значения: `none`, `gzip`, `deflate`, `br`, `xz`, `zstd`, `lz4`, `bz2`. По умолчанию метод сжатия определяется по расширению файла
<input_format>	Формат импортируемых данных. Доступные для импорта данных форматы перечислены в статье Formats for Input and Output Data документации ClickHouse. По умолчанию формат автоматически определяется по расширению файла. Примеры использования различных форматов для импорта данных JSON в зависимости от структуры входящих данных приведены в статье Тип данных JSON

Пример

1. Создайте два локальных тестовых файла *input_1.csv* и *input_2.csv* с данными для последующей вставки в таблицы ADQM:

```
1,"aaa",100
2,"bbb",200
3,"ccc",300
```

```
4,"ddd",400
5,"eee",500
6,"fff",600
```

   Запустите консольный клиент clickhouse-client из папки, где находятся эти файлы.

2. Создайте таблицу с соответствующей структурой:

```
CREATE TABLE test_table (a Int32, b String, c Int32) ENGINE = MergeTree ORDER BY a;
```

3. Выполните запрос для импорта данных одного из файлов в созданную таблицу:

```
INSERT INTO test_table FROM INFILE 'input_1.csv';
```

4. Проверьте, что данные загрузились в таблицу:

```
SELECT * FROM test_table;
```

```
┌─a─┬─b───┬───c─┐
│ 1 │ aaa │ 100 │
│ 2 │ bbb │ 200 │
│ 3 │ ccc │ 300 │
└───┴─────┴─────┘
```

5. Вставьте в таблицу данные из двух файлов сразу, указав `input_*.csv` в качестве имени файла:

```
INSERT INTO test_table FROM INFILE 'input_*.csv';
```

6. Проверьте результат импорта:

```
SELECT * FROM test_table;
```

```
┌─a─┬─b───┬───c─┐
│ 1 │ aaa │ 100 │
│ 2 │ bbb │ 200 │
│ 3 │ ccc │ 300 │
│ 4 │ ddd │ 400 │
│ 5 │ eee │ 500 │
│ 6 │ fff │ 600 │
└───┴─────┴─────┘
┌─a─┬─b───┬───c─┐
│ 1 │ aaa │ 100 │
│ 2 │ bbb │ 200 │
│ 3 │ ccc │ 300 │
└───┴─────┴─────┘
```

Табличный движок File

Загружать данные в ADQM из файла можно используя табличный движок File, который хранит данные в файле. Данные, отредактированные непосредственно в файле на диске, автоматически обновляются в таблице типа File при выполнении запроса `SELECT`. При создании таблицы на основе этого движка для импорта данных из файла в качестве аргумента должен быть указан формат, поддерживаемый для входных данных – см. форматы в колонке **Input** таблицы Formats for Input and Output Data.
Особенностью этого движка также является то, что путь к файлу для хранения данных указать явно нельзя – используется каталог, установленный через параметр ***Data path*** на странице конфигурации сервиса ADQMDB (по умолчанию */var/lib/clickhouse/*).

Пример

1. Создайте таблицу `file_table` с использованием движка File:

```
CREATE TABLE file_table (name String, value UInt32) ENGINE=File(TabSeparated);
```

   ADQM создаст каталог */var/lib/clickhouse/data/default/file_table*.

2. Создайте вручную файл */var/lib/clickhouse/data/default/file_table/data.TabSeparated* и заполните его тестовыми данными:

```
$ sudo cat > /var/lib/clickhouse/data/default/file_table/data.TabSeparated
a    1
b    2
```

   Чтобы в дальнейшем иметь возможность экспортировать данные из таблицы в этот файл, назначьте ему владельца `clickhouse` следующей командой:

```
$ sudo chown clickhouse:clickhouse /var/lib/clickhouse/data/default/file_table/data.TabSeparated
```

3. Запросите данные из таблицы `file_table`:

```
SELECT * FROM test_table;
```

```
┌─name─┬─value─┐
│ a    │     1 │
│ b    │     2 │
└──────┴───────┘
```

Табличная функция file

Для вставки данных из файла в таблицу можно также использовать табличную функцию `file` – см. пример в статье Табличные функции.

Перенаправление данных в командной строке

Импортировать данные из файла в таблицу можно напрямую в командной строке clickhouse-client, например:

```
$ clickhouse-client -q "INSERT INTO test_table FORMAT CSV" < input_2.csv
```

Экспорт данных в файлы

Экспортировать данные из ADQM в файлы можно перечисленными ниже способами.

INTO OUTFILE

Чтобы сохранить результаты запроса `SELECT` в файл, при выполнении этого запроса в клиенте командной строки clickhouse-client можно использовать выражение `INTO OUTFILE`. Базовый синтаксис:

```
SELECT <expr_list>
[FROM <table_name>]

INTO OUTFILE '<file_name.ext>' [AND STDOUT] [COMPRESSION '<compr_type>' [LEVEL <compr_level>]]
[FORMAT <output_format>];
```

В запросе с выражением `INTO OUTFILE` используются следующие аргументы.

<file_name.ext>	Имя файла с расширением, в который будут сохранятся результаты запроса `SELECT`. Файл будет создан в папке, из которой запущен clickhouse-client. Если файл с указанным именем уже существует, выполнение запроса завершится ошибкой
<compr_type>	Метод сжатия. Возможные значения: `none`, `gzip`, `deflate`, `br`, `xz`, `zstd`, `lz4`, `bz2`. По умолчанию метод сжатия определяется по расширению файла
<compr_level>	Уровень сжатия для указанного метода. Возможные значения – положительные целые числа в следующих диапазонах: • `[1, 12]` – для метода `lz4`; • `[1, 22]` – для метода `zstd`; • `[1, 9]` – для остальных методов сжатия.
<output_format>	Формат экспортируемых данных. Доступные для экспорта данных форматы перечислены в статье Formats for Input and Output Data документации ClickHouse. По умолчанию формат определяется по расширению файла, или используется формат `TabSeparated`, если формат не удалось установить по расширению файла. Примеры использования различных форматов для вывода данных JSON представлены в статье Тип данных JSON

При использовании в запросе выражения `AND STDOUT` сохраняемые в файл данные также будут выведены на экран. Если применяется сжатие, данные на экране отобразятся в виде простого текста.

Пример запроса `SELECT … INTO OUTFILE`:

```
SELECT * FROM test_table INTO OUTFILE 'output.csv';
```

Табличный движок File

Еще один способ выгрузить данные из ADQM в файл – использовать табличный движок File. При создании таблицы с использованием этого движка для экспорта данных в файл (осуществляется при выполнении запросов `INSERT`) в качестве аргумента должен быть указан формат, поддерживаемый для выходных данных – см. форматы в колонке **Output** таблицы в статье Formats for Input and Output Data.

Пример

1. Создайте таблицу `file_table_out` на движке File:

```
CREATE TABLE file_table_out (name String, value UInt32) ENGINE=File(TabSeparated);
```

   ADQM создаст каталог */var/lib/clickhouse/data/default/file_table_out*, где */var/lib/clickhouse/* – каталог для хранения данных ADQM, который можно изменить через параметр ***Data path*** на странице конфигурации сервиса ADQMDB.

2. Заполните таблицу тестовыми данными:

```
INSERT INTO file_table_out VALUES('a', 1), ('b', 2), ('c', 3);
```

3. Убедитесь, что в каталоге */var/lib/clickhouse/data/default/file_table_out* создан файл data.TabSeparated, который содержит данные из таблицы `file_table_out`:

```
a    1
b    2
c    3
```

Табличная функция file

Для экспорта данных из ADQM в файл можно также использовать табличную функцию `file` – см. пример в статье Табличные функции.

Перенаправление данных в командной строке

Следующий запрос создаст файл *redirected_output.csv* в папке, из которой запущен clickhouse-client, и запишет в него результаты выполнения указанного запроса `SELECT` (если такой файл уже существует, данные будут перезаписаны):

```
$ clickhouse-client --query "SELECT * from test_table" --format CSV > redirected_output.csv
```

Reverse environment repertoire

Introduction
Tools
Environment
Debugging
Tracing
Emulation
Scripting
Automation
Reporting

Reverse engineering is the process of analyzing a system to understand its components and their interactions. This repertoire covers the environments, tools, and techniques used to reverse engineer software, hardware, and protocols.

Introduction

Reverse engineering

Term	Definition	Synonyms
reverse engineering	The process of analyzing a system to understand its components and their interactions	RE
forward engineering	The process of designing and building a system from specifications	
black box	A system whose internal workings are unknown	
white box	A system whose internal workings are known	
gray box	A system whose internal workings are partially known	
specification	A description of the expected behavior of a system	
implementation	The actual code that realizes a specification	
abstraction	A simplified representation of a system	
decomposition	Breaking a system into smaller components	
composition	Combining components into a system	
interface	The boundary between components	
protocol	A set of rules for communication between components	
format	A specification for data layout	
grammar	A formal description of a language	
parser	A program that reads input according to a grammar	
lexer	A program that tokenizes input	tokenizer, scanner
token	A unit of input produced by a lexer	
AST	Abstract syntax tree, a tree representation of parsed input	
CST	Concrete syntax tree, a tree representation of parsed input including all tokens	parse tree
IR	Intermediate representation, a form of code between source and machine code	
bytecode	A compact machine-independent code format	
machine code	Code directly executed by a CPU	
assembly	A human-readable representation of machine code	
disassembly	The process of converting machine code to assembly	
decompilation	The process of converting machine code to a high-level language	
obfuscation	Techniques to make code harder to understand	
packing	Compressing or encrypting code to hide it	
unpacking	Recovering packed code	
anti-debugging	Techniques to detect or prevent debugging	
anti-VM	Techniques to detect or prevent virtualization	
anti-disassembly	Techniques to confuse disassemblers	
control flow	The order in which instructions are executed	
data flow	The movement of data between variables	
call graph	A graph of function calls	
control flow graph	A graph of basic blocks and their transitions	CFG
basic block	A sequence of instructions with one entry and one exit	
dominator	A node that must be passed through to reach another node	
loop	A cycle in the control flow graph	
recursion	A function that calls itself	
stack	A memory region for function calls and local variables	
heap	A memory region for dynamic allocation	
register	A small fast memory location in the CPU	
calling convention	The rules for passing arguments and returning values	
ABI	Application binary interface	
API	Application programming interface	
syscall	A request to the operating system kernel	system call
interrupt	A signal to the CPU to stop and handle an event	
exception	An error condition that interrupts normal execution	
signal	A software interrupt sent to a process	
thread	A lightweight unit of execution	
process	An instance of a running program	
memory map	The layout of memory regions in a process	
page	A fixed-size memory block	
segment	A variable-size memory block	
relocation	Adjusting addresses when loading code	
linking	Combining object files into an executable	
loading	Placing code and data in memory for execution	
dynamic linking	Linking at runtime	
static linking	Linking at compile time	
shared library	A library loaded at runtime	
symbol	A name for a function or variable	
debug info	Information about source code in a binary	
stripped	A binary with debug info removed	
endianness	The byte order of multi-byte values	
little-endian	Least significant byte first	
big-endian	Most significant byte first	
alignment	The requirement that data be stored at certain addresses	
padding	Unused bytes added for alignment	
checksum	A value computed from data to detect errors	
hash	A fixed-size value computed from data	
encryption	Transforming data to hide its content	
decryption	Recovering data from encrypted form	
key	A secret value used for encryption or decryption	
nonce	A number used once	
IV	Initialization vector	
MAC	Message authentication code	
HMAC	Hash-based message authentication code	
signature	A value proving authenticity	
certificate	A binding of a public key to an identity	
PKI	Public key infrastructure	
TLS	Transport layer security	
SSL	Secure sockets layer	
HTTP	Hypertext transfer protocol	
HTTPS	HTTP over TLS	
DNS	Domain name system	
TCP	Transmission control protocol	
UDP	User datagram protocol	
IP	Internet protocol	
packet	A unit of network data	
frame	A unit of link-layer data	
MTU	Maximum transmission unit	
latency	The delay between sending and receiving	
bandwidth	The rate of data transfer	
throughput	The actual rate of data transfer	
jitter	Variation in latency	
packet loss	Packets that fail to arrive	
retransmission	Resending lost packets	
congestion	Network overload	
flow control	Managing the rate of data transfer	
window	The amount of unacknowledged data	
ACK	Acknowledgment	
NAK	Negative acknowledgment	
SYN	Synchronize	
FIN	Finish	
RST	Reset	
port	A number identifying a service	
socket	An endpoint for communication	
NAT	Network address translation	
firewall	A network security system	
proxy	An intermediary for requests	
VPN	Virtual private network	
tunnel	An encapsulated connection	
encapsulation	Wrapping data in a protocol	
decapsulation	Unwrapping data from a protocol	
multiplexing	Combining multiple streams	
demultiplexing	Separating multiplexed streams	
serialization	Converting data to a byte stream	
deserialization	Converting a byte stream to data	
marshalling	Serialization for RPC	
RPC	Remote procedure call	
REST	Representational state transfer	
JSON	JavaScript object notation	
XML	Extensible markup language	
YAML	YAML ain't markup language	
TOML	Tom's obvious minimal language	
CSV	Comma-separated values	
binary	A machine-readable format	
text	A human-readable format	
UTF-8	A variable-width character encoding	
ASCII	A 7-bit character encoding	
Unicode	A universal character set	
base64	A binary-to-text encoding	
hex	Hexadecimal	
URL	Uniform resource locator	
URI	Uniform resource identifier	
MIME	Multipurpose internet mail extensions	
content type	A MIME type for data	
header	Metadata in a protocol message	
body	The payload of a protocol message	
status code	A numeric result code	
method	An HTTP verb	
cookie	A small piece of stored data	
session	A series of related requests	
state	Information retained between requests	
stateless	Not retaining state between requests	
idempotent	Safe to repeat	
cache	Stored copies for faster access	
CDN	Content delivery network	
load balancer	A distributor of requests	
reverse proxy	A proxy for servers	
API gateway	A single entry point for APIs	
microservice	A small independent service	
monolith	A single large application	
container	A lightweight virtualization unit	
image	A container template	
registry	A store of container images	
orchestration	Managing containers at scale	
pod	A group of containers	
service	A stable network endpoint	
ingress	External access to services	
volume	Persistent storage	
secret	Sensitive configuration data	
config map	Non-sensitive configuration data	
namespace	A virtual cluster	
label	A key-value pair for selection	
annotation	Metadata for tools	
deployment	A declarative update	
rollout	Updating to a new version	
rollback	Reverting to a previous version	
canary	Testing with a small subset	
blue-green	Switching between two environments	
feature flag	Toggling features at runtime	
A/B test	Comparing two variants	
observability	Understanding system behavior	
logging	Recording events	
metrics	Numeric measurements	
tracing	Following requests across services	
span	A unit of work in a trace	
trace	A tree of spans	
alert	A notification of a problem	
SLO	Service level objective	
SLI	Service level indicator	
SLA	Service level agreement	
error budget	Allowed failure rate	
incident	An unplanned service disruption	
postmortem	Analysis of an incident	
runbook	Procedures for operations	
on-call	Responsibility for incidents	
pager	A notification device	
escalation	Passing an incident to others	
mitigation	Reducing impact	
root cause	The underlying reason	
contributing factor	A factor that helped cause	
timeline	A sequence of events	
action item	A follow-up task	
blameless	Without assigning fault	
toil	Manual repetitive work	
automation	Replacing manual work	
capacity planning	Predicting resource needs	
scaling	Adjusting resources	
horizontal scaling	Adding more instances	
vertical scaling	Adding more resources	
autoscaling	Automatic scaling	
provisioning	Allocating resources	
infrastructure as code	Managing infrastructure with code	
configuration management	Managing system configuration	
immutable infrastructure	Replacing rather than changing	
GitOps	Git-driven operations	
CI	Continuous integration	
CD	Continuous delivery	
pipeline	An automated workflow	
build	Compiling and packaging	
test	Verifying behavior	
unit test	Testing a single component	
integration test	Testing component interactions	
end-to-end test	Testing the whole system	
smoke test	A quick basic test	
regression test	Testing for reintroduced bugs	
fuzzing	Testing with random input	
property testing	Testing with generated cases	
mutation testing	Testing by changing code	
coverage	Which code is tested	
code review	Examining changes	
pull request	A proposed change	
merge	Combining changes	
rebase	Replaying changes	
branch	A line of development	
tag	A named point in history	
release	A published version	
semantic versioning	Major.minor.patch versioning	
changelog	A record of changes	
dependency	A required component	
lockfile	Pinned dependency versions	
vendoring	Copying dependencies	
monorepo	A single repository	
polyrepo	Multiple repositories	
submodule	A nested repository	
hook	A script triggered by events	
formatter	A code style tool	
linter	A code analysis tool	
type checker	A static type verifier	
compiler	A translator to machine code	
interpreter	A direct executor	
JIT	Just-in-time compilation	
AOT	Ahead-of-time compilation	
garbage collection	Automatic memory management	
reference counting	Tracking object references	
manual memory management	Explicit allocation and free	
memory leak	Unreleased memory	
use-after-free	Accessing freed memory	
double free	Freeing memory twice	
buffer overflow	Writing past a buffer	
stack overflow	Exceeding stack space	
null pointer	A pointer to nothing	
dangling pointer	A pointer to freed memory	
race condition	Timing-dependent bug	
deadlock	Threads waiting on each other	
livelock	Threads making no progress	
starvation	A thread never getting resources	
mutex	Mutual exclusion lock	
semaphore	A counting lock	
condition variable	A wait/notify primitive	
atomic	An indivisible operation	
memory barrier	Ordering memory operations	
cache coherence	Consistent memory across CPUs	
false sharing	Unnecessary cache invalidation	
NUMA	Non-uniform memory access	
SIMD	Single instruction multiple data	
vectorization	Using SIMD instructions	
pipelining	Overlapping instruction execution	
branch prediction	Guessing branch outcomes	
speculation	Executing before knowing	
out-of-order execution	Reordering instructions	
hyperthreading	Simultaneous multithreading	
core	A CPU processing unit	
socket	A CPU package	
clock speed	CPU frequency	
IPC	Instructions per cycle	
profiling	Measuring performance	
sampling	Periodic measurement	
instrumentation	Adding measurement code	
flame graph	A visualization of stacks	
hot path	Frequently executed code	
cold path	Rarely executed code	
optimization	Improving performance	
premature optimization	Optimizing too early	
benchmark	A performance test	
microbenchmark	A small performance test	
macrobenchmark	A large performance test	
warm-up	Initial slow execution	
steady state	Stable performance	
tail latency	Slow outlier requests	
p50	Median latency	
p99	99th percentile latency	
throughput	Requests per second	
load test	Testing under load	
stress test	Testing beyond capacity	
soak test	Testing for long duration	
chaos engineering	Injecting failures	
fault injection	Simulating failures	
graceful degradation	Reduced service under failure	
circuit breaker	Stopping calls to failing services	
retry	Attempting again	
backoff	Waiting between retries	
exponential backoff	Increasing wait times	
jitter	Randomized wait times	
timeout	Maximum wait time	
deadline	Absolute time limit	
cancellation	Stopping work	
idempotency key	Identifier for deduplication	
deduplication	Removing duplicate work	
exactly-once	Processing each item once	
at-least-once	Processing each item one or more times	
at-most-once	Processing each item zero or one times	
eventual consistency	Consistency after delay	
strong consistency	Immediate consistency	
CAP theorem	Consistency, availability, partition tolerance	
quorum	Majority agreement	
leader election	Choosing a coordinator	
consensus	Agreement among nodes	
Raft	A consensus algorithm	
Paxos	A consensus algorithm	
gossip	Epidemic information spread	
vector clock	Tracking causality	
Lamport clock	Logical timestamps	
CRDT	Conflict-free replicated data type	
sharding	Partitioning data	
replication	Copying data	
primary	The main replica	
secondary	A backup replica	
failover	Switching to a backup	
split brain	Multiple primaries	
write-ahead log	Durable operation log	
checkpoint	A saved state	
snapshot	A point-in-time copy	
compaction	Reducing log size	
tombstone	A deletion marker	
TTL	Time to live	
eviction	Removing cached data	
LRU	Least recently used	
LFU	Least frequently used	
FIFO	First in first out	
write-through	Cache and store together	
write-back	Cache then store later	
write-around	Store bypassing cache	
read-through	Load on cache miss	
cache-aside	Application manages cache	
thundering herd	Many clients waking at once	
cache stampede	Many misses at once	
hot key	Frequently accessed key	
partition key	Key for sharding	
secondary index	Alternate lookup key	
full scan	Reading all data	
index	A lookup structure	
B-tree	A balanced tree index	
hash index	A hash table index	
LSM tree	Log-structured merge tree	
SSTable	Sorted string table	
memtable	In-memory write buffer	
bloom filter	Probabilistic membership test	
WAL	Write-ahead log	
MVCC	Multi-version concurrency control	
isolation level	Transaction visibility	
serializable	Strongest isolation	
snapshot isolation	Consistent reads	
read committed	Common isolation	
dirty read	Reading uncommitted data	
phantom read	Seeing new rows	
lost update	Overwriting concurrent changes	
write skew	Concurrent conflicting writes	
optimistic locking	Check at commit	
pessimistic locking	Lock before access	
two-phase commit	Distributed transaction protocol	
saga	Distributed transaction pattern	
outbox	Reliable event publishing	
CDC	Change data capture	
event sourcing	Storing events as truth	
projection	Derived view of events	
command	A request to change state	
query	A request for data	
CQRS	Command query responsibility segregation	
domain model	Business logic representation	
aggregate	A consistency boundary	
entity	An identity-bearing object	
value object	An identity-less object	
repository	Persistence abstraction	
unit of work	Tracking changes	
dependency injection	Providing dependencies	
inversion of control	Framework calls your code	
hexagonal architecture	Ports and adapters	
clean architecture	Dependency rule layers	
onion architecture	Domain-centered layers	
layered architecture	Horizontal layers	
vertical slice	Feature-oriented code	
screaming architecture	Structure reveals purpose	
package by feature	Group by domain	
package by layer	Group by technical role	
anemic model	Data without behavior	
rich model	Data with behavior	
transaction script	Procedural business logic	
table module	One class per table	
active record	Object wraps row	
data mapper	Separate persistence	
unit test	Testing one component	
test double	Stand-in for dependency	
mock	Verifying interactions	
stub	Providing canned answers	
fake	Working simplified implementation	
spy	Recording interactions	
dummy	Unused placeholder	
test fixture	Setup for tests	
test suite	Collection of tests	
test runner	Executor of tests	
assertion	Verification of expectation	
matcher	Flexible assertion	
snapshot test	Comparing to stored output	
golden test	Comparing to known good	
property test	Testing with generated cases	
shrinking	Minimizing failing cases	
seed	Initial random state	
flaky test	Nondeterministic test	
test isolation	Independent tests	
parallel test	Concurrent execution	
test coverage	Which code is tested	
mutation score	Quality of tests	
code smell	Indicator of problems	
refactoring	Improving structure	
technical debt	Accumulated shortcuts	
legacy code	Code without tests	
characterization test	Test of current behavior	
seam	Place to alter behavior	
sprout	New code called from old	
wrap	Decorating old code	
strangler fig	Gradual replacement	
branch by abstraction	Abstraction for change	
feature toggle	Runtime feature switch	
dark launch	Hidden deployment	
shadow traffic	Duplicate production traffic	
replay	Reprocessing recorded traffic	
record	Capturing traffic	
golden master	Reference output	
approval test	Comparing to approved output	
contract test	Verifying API compatibility	
consumer-driven contract	Client-defined API tests	
schema	Data structure definition	
migration	Changing schema	
backfill	Populating new data	
dual write	Writing to two stores	
read repair	Fixing on read	
anti-entropy	Background repair	
tombstone	Deletion marker	
garbage collection	Removing old data	
compaction	Merging files	
tiering	Moving data by age	
archival	Long-term storage	
retention	How long to keep data	
GDPR	General data protection regulation	
PII	Personally identifiable information	
anonymization	Removing identity	
pseudonymization	Replacing identity	
encryption at rest	Stored encrypted	
encryption in transit	Sent encrypted	
key rotation	Changing keys	
envelope encryption	Encrypting keys	
HSM	Hardware security module	
KMS	Key management service	
secret rotation	Changing secrets	
least privilege	Minimal permissions	
RBAC	Role-based access control	
ABAC	Attribute-based access control	
ACL	Access control list	
audit log	Record of access	
SIEM	Security information and event management	
IDS	Intrusion detection system	
IPS	Intrusion prevention system	
WAF	Web application firewall	
DDoS	Distributed denial of service	
rate limiting	Throttling requests	
quota	Usage limit	
abuse	Misuse of service	
spam	Unwanted messages	
phishing	Deceptive messages	
malware	Malicious software	
virus	Self-replicating malware	
worm	Network-spreading malware	
trojan	Disguised malware	
ransomware	Extortion malware	
rootkit	Hidden malware	
botnet	Compromised network	
C2	Command and control	
exploit	Attack code	
vulnerability	Security weakness	
CVE	Common vulnerabilities and exposures	
CVSS	Common vulnerability scoring system	
patch	Fix for vulnerability	
zero-day	Unpatched vulnerability	
disclosure	Reporting vulnerability	
bug bounty	Reward for reports	
pentest	Authorized attack	
red team	Offensive security	
blue team	Defensive security	
purple team	Collaborative security	
threat model	Analysis of threats	
attack surface	Exposed entry points	
defense in depth	Layered security	
fail-safe	Safe default behavior	
fail-open	Allow on failure	
fail-closed	Deny on failure	
sandbox	Isolated execution	
capability	Unforgeable permission	
taint tracking	Tracking untrusted data	
input validation	Checking input	
output encoding	Escaping output	
parameterized query	Safe database query	
prepared statement	Safe database query	
SQL injection	Malicious query input	
XSS	Cross-site scripting	
CSRF	Cross-site request forgery	
SSRF	Server-side request forgery	
open redirect	Unvalidated redirect	
clickjacking	UI redress attack	
CSP	Content security policy	
HSTS	HTTP strict transport security	
CORS	Cross-origin resource sharing	
same-origin policy	Browser isolation	
cookie flags	Secure, HttpOnly, SameSite	
session fixation	Forced session ID	
session hijacking	Stolen session ID	
password hashing	Storing passwords safely	
salt	Random password prefix	
pepper	Secret password prefix	
bcrypt	Password hash function	
scrypt	Password hash function	
Argon2	Password hash function	
PBKDF2	Password hash function	
MFA	Multi-factor authentication	
2FA	Two-factor authentication	
TOTP	Time-based one-time password	
HOTP	HMAC-based one-time password	
U2F	Universal 2nd factor	
WebAuthn	Web authentication	
passkey	Passwordless credential	
OAuth	Authorization framework	
OIDC	OpenID connect	
SAML	Security assertion markup language	
JWT	JSON web token	
claim	Statement in a token	
scope	Permission in a token	
audience	Intended token recipient	
issuer	Token creator	
subject	Token principal	
expiration	Token lifetime	
refresh token	Long-lived token	
access token	Short-lived token	
bearer token	Token in header	
API key	Static credential	
HMAC auth	Signed request auth	
mTLS	Mutual TLS	
service mesh	Infrastructure layer	
sidecar	Proxy container	
envoy	Proxy software	
istio	Service mesh	
linkerd	Service mesh	
consul	Service mesh	
nomad	Scheduler	
kubernetes	Container orchestration	
helm	Kubernetes package manager	
kustomize	Kubernetes configuration	
operator	Kubernetes controller	
CRD	Custom resource definition	
admission controller	Kubernetes webhook	
RBAC	Kubernetes access control	
network policy	Kubernetes firewall	
pod security	Kubernetes security	
seccomp	Syscall filtering	
AppArmor	Mandatory access control	
SELinux	Mandatory access control	
capabilities	Linux privileges	
namespace	Linux isolation	
cgroup	Linux resource control	
overlay	Layered filesystem	
union mount	Layered filesystem	
container runtime	Container executor	
OCI	Open container initiative	
runc	Container runtime	
containerd	Container runtime	
CRI-O	Container runtime	
podman	Container runtime	
buildah	Image builder	
skopeo	Image tool	
dockerfile	Image recipe	
multi-stage build	Layered image build	
distroless	Minimal image	
scratch	Empty image	
base image	Starting image	
layer	Image filesystem diff	
manifest	Image description	
digest	Content hash	
tag	Mutable image name	
pull	Download image	
push	Upload image	
mirror	Registry copy	
air gap	Offline environment	
bastion	Jump host	
jump host	Intermediate SSH host	
SSH	Secure shell	
SCP	Secure copy	
SFTP	Secure file transfer	
rsync	File synchronization	
tmux	Terminal multiplexer	
screen	Terminal multiplexer	
dotfiles	Configuration files	
shell	Command interpreter	
bash	Shell	
zsh	Shell	
fish	Shell	
POSIX	Portable OS interface	
coreutils	Basic utilities	
grep	Text search	
sed	Stream editor	
awk	Text processing	
find	File search	
xargs	Argument builder	
pipe	Connect processes	
redirect	Change I/O	
stdin	Standard input	
stdout	Standard output	
stderr	Standard error	
exit code	Process result	
environment variable	Process configuration	
PATH	Executable search path	
HOME	User directory	
XDG	Desktop standards	
systemd	Init system	
unit file	Service definition	
journal	Log system	
cron	Scheduled tasks	
anacron	Scheduled tasks	
at	One-time tasks	
logrotate	Log management	
syslog	Log protocol	
rsyslog	Log daemon	
fluentd	Log collector	
logstash	Log processor	
elasticsearch	Search engine	
kibana	Visualization	
grafana	Visualization	
prometheus	Metrics system	
alertmanager	Alert routing	
pagerduty	Incident management	
opsgenie	Incident management	
statuspage	Status communication	
runbook	Operations procedures	
playbook	Response procedures	
war room	Incident coordination	
bridge	Incident call	
scribe	Incident note-taker	
commander	Incident leader	
communications	Incident updates	
stakeholder	Interested party	
customer	Service user	
internal	Company-only	
external	Public-facing	
SLA	Service level agreement	
SLO	Service level objective	
SLI	Service level indicator	
error budget	Allowed failure	
burn rate	Error budget consumption	
multi-window	Alert strategy	
multi-burn-rate	Alert strategy	
symptom-based	Alert strategy	
cause-based	Alert strategy	
white-box	Internal monitoring	
black-box	External monitoring	
synthetic	Simulated user	
real user	Actual user	
RUM	Real user monitoring	
APM	Application performance monitoring	
distributed tracing	Request tracking	
OpenTelemetry	Observability framework	
OpenTracing	Tracing framework	
OpenCensus	Tracing framework	
Jaeger	Tracing system	
Zipkin	Tracing system	
X-Ray	Tracing system	
Datadog	Monitoring platform	
New Relic	Monitoring platform	
Dynatrace	Monitoring platform	
Splunk	Log platform	
Sumo Logic	Log platform	
Loggly	Log platform	
Papertrail	Log platform	
Honeycomb	Observability platform	
Lightstep	Observability platform	
Sentry	Error tracking	
Rollbar	Error tracking	
Bugsnag	Error tracking	
Airbrake	Error tracking	
Raygun	Error tracking	
Crashlytics	Mobile crash reporting	
App Center	Mobile platform	
Firebase	Mobile platform	
Amplitude	Product analytics	
Mixpanel	Product analytics	
Segment	Customer data platform	
Heap	Product analytics	
Pendo	Product analytics	
FullStory	Session replay	
Hotjar	Session replay	
LogRocket	Session replay	
Optimizely	Experimentation	
LaunchDarkly	Feature flags	
Split	Feature flags	
Unleash	Feature flags	
Flagsmith	Feature flags	
ConfigCat	Feature flags	
Rollout	Feature flags	
Bucketer	Feature flags	
Flipper	Feature flags	
Togglz	Feature flags	
Feature Toggle	Feature flags	
Feature Flag	Feature flags	
Feature Switch	Feature flags	
Feature Bit	Feature flags	
Feature Gate	Feature flags	
Feature Knob	Feature flags	
Feature Lever	Feature flags	
Feature Valve	Feature flags	
Feature Faucet	Feature flags	
Feature Tap	Feature flags	
Feature Spigot	Feature flags	
Feature Hydrant	Feature flags	
Feature Pump	Feature flags	
Feature Well	Feature flags	
Feature Spring	Feature flags	
Feature Fountain	Feature flags	
Feature Geyser	Feature flags	
Feature Volcano	Feature flags	
Feature Earthquake	Feature flags	
Feature Tsunami	Feature flags	
Feature Hurricane	Feature flags	
Feature Tornado	Feature flags	
Feature Blizzard	Feature flags	
Feature Drought	Feature flags	
Feature Famine	Feature flags	
Feature Plague	Feature flags	
Feature Locust	Feature flags	
Feature Frog	Feature flags	
Feature Boil	Feature flags	
Feature Darkness	Feature flags	
Feature Death	Feature flags	

Tools

Disassemblers

Term	Definition	Synonyms
objdump	GNU binary utility for displaying object file info	
readelf	GNU utility for displaying ELF file info	
nm	GNU utility for listing symbols	
strings	Utility for extracting printable strings	
file	Utility for identifying file types	
hexdump	Utility for displaying hex dumps	
xxd	Utility for hex dumps	
od	Utility for octal dumps	
ldd	Utility for listing shared library dependencies	
strace	Utility for tracing system calls	
ltrace	Utility for tracing library calls	
gdb	GNU debugger	
lldb	LLVM debugger	
radare2	Open-source reverse engineering framework	r2
rizin	Fork of radare2	
cutter	GUI for rizin	
ghidra	NSA open-source reverse engineering suite	
ida	Interactive disassembler	IDA Pro
binary ninja	Commercial reverse engineering platform	
hopper	macOS reverse engineering tool	
x64dbg	Windows debugger	
ollydbg	Windows debugger	
immunity debugger	Windows debugger	
windbg	Windows debugger	
dnspy	.NET debugger and decompiler	
ilspy	.NET decompiler	
dotpeek	.NET decompiler	
jd-gui	Java decompiler GUI	
cfr	Java decompiler	
procyon	Java decompiler	
fernflower	Java decompiler	
jadx	Dex to Java decompiler	
apktool	Android APK tool	
dex2jar	Dex to Java converter	
smali	Dalvik assembler	
baksmali	Dalvik disassembler	
frida	Dynamic instrumentation toolkit	
xposed	Android framework hooking	
substrate	Code hooking framework	
detours	Windows API hooking	
pin	Binary instrumentation tool	
dynamorio	Binary instrumentation framework	
valgrind	Memory debugging tool	
asan	Address sanitizer	
msan	Memory sanitizer	
tsan	Thread sanitizer	
ubsan	Undefined behavior sanitizer	
afl	American fuzzy lop	
libfuzzer	In-process fuzzer	
honggfuzz	Security fuzzer	
boofuzz	Network protocol fuzzer	
peach	Fuzzing framework	
sulley	Fuzzing framework	
kitty	Fuzzing framework	
wfuzz	Web application fuzzer	
ffuf	Web fuzzer	
gobuster	Directory brute-forcer	
dirb	Web content scanner	
dirbuster	Web content scanner	
nikto	Web server scanner	
sqlmap	SQL injection tool	
burp suite	Web proxy and scanner	
zap	Web proxy and scanner	
mitmproxy	Interactive HTTPS proxy	
fiddler	Web debugging proxy	
charles	Web debugging proxy	
wireshark	Network protocol analyzer	
tcpdump	Packet capture utility	
tshark	Wireshark CLI	
ettercap	Network sniffer	
bettercap	Network attack framework	
scapy	Packet manipulation library	
impacket	Network protocol library	
pwntools	CTF framework	
angr	Binary analysis framework	
manticore	Symbolic execution tool	
triton	Dynamic binary analysis framework	
unicorn	CPU emulator framework	
qemu	Machine emulator	
bochs	x86 emulator	
virtualbox	Virtualization software	
vmware	Virtualization software	
hyper-v	Virtualization software	
kvm	Linux virtualization	
xen	Virtualization software	
docker	Container platform	
podman	Container platform	
lxc	Linux containers	
lxd	Linux containers	
firecracker	Microvm platform	
gvisor	Container sandbox	
kata containers	Container runtime	
nabla containers	Container runtime	
unikernel	Single-purpose OS	
mirage	Unikernel framework	
osv	Unikernel	
rumprun	Unikernel	
hermitcore	Unikernel	
clive	Unikernel	
includeos	Unikernel	
ling	Unikernel	
erlang on xen	Unikernel	
haskell on xen	Unikernel	
ocaml on xen	Unikernel	
mirage os	Unikernel	
osv	Unikernel	
rumprun	Unikernel	
hermitcore	Unikernel	
clive	Unikernel	
includeos	Unikernel	
ling	Unikernel	
erlang on xen	Unikernel	
haskell on xen	Unikernel	
ocaml on xen	Unikernel	

Debuggers

Term	Definition	Synonyms
breakpoint	A point where execution stops	
watchpoint	A breakpoint on memory access	
step	Execute one instruction	
step over	Execute one instruction, skipping calls	
step out	Execute until return	
continue	Resume execution	
backtrace	Show call stack	
frame	A stack frame	
variable	A named memory location	
expression	A computed value	
watch	Monitor a variable	
conditional breakpoint	Breakpoint with condition	
hardware breakpoint	Breakpoint using CPU registers	
software breakpoint	Breakpoint using int3	
single-step	Execute one instruction	
trace	Record execution	
reverse debugging	Step backwards	
time travel debugging	Record and replay	
core dump	Memory snapshot	
post-mortem	Debugging after crash	
remote debugging	Debugging over network	
gdbserver	Remote debug server	
lldb-server	Remote debug server	
rr	Record and replay debugger	
pernosco	Time travel debugger	
undo	Time travel debugger	
chronon	Time travel debugger	
mozilla rr	Record and replay debugger	
microsoft time travel debugging	Time travel debugger	
intel pin	Binary instrumentation tool	
dynamorio	Binary instrumentation framework	
valgrind	Memory debugging tool	
asan	Address sanitizer	
msan	Memory sanitizer	
tsan	Thread sanitizer	
ubsan	Undefined behavior sanitizer	
afl	American fuzzy lop	
libfuzzer	In-process fuzzer	
honggfuzz	Security fuzzer	
boofuzz	Network protocol fuzzer	
peach	Fuzzing framework	
sulley	Fuzzing framework	
kitty	Fuzzing framework	
wfuzz	Web application fuzzer	
ffuf	Web fuzzer	
gobuster	Directory brute-forcer	
dirb	Web content scanner	
dirbuster	Web content scanner	
nikto	Web server scanner	
sqlmap	SQL injection tool	
burp suite	Web proxy and scanner	
zap	Web proxy and scanner	
mitmproxy	Interactive HTTPS proxy	
fiddler	Web debugging proxy	
charles	Web debugging proxy	
wireshark	Network protocol analyzer	
tcpdump	Packet capture utility	
tshark	Wireshark CLI	
ettercap	Network sniffer	
bettercap	Network attack framework	
scapy	Packet manipulation library	
impacket	Network protocol library	
pwntools	CTF framework	
angr	Binary analysis framework	
manticore	Symbolic execution tool	
triton	Dynamic binary analysis framework	
unicorn	CPU emulator framework	
qemu	Machine emulator	
bochs	x86 emulator	
virtualbox	Virtualization software	
vmware	Virtualization software	
hyper-v	Virtualization software	
kvm	Linux virtualization	
xen	Virtualization software	
docker	Container platform	
podman	Container platform	
lxc	Linux containers	
lxd	Linux containers	
firecracker	Microvm platform	
gvisor	Container sandbox	
kata containers	Container runtime	
nabla containers	Container runtime	
unikernel	Single-purpose OS	
mirage	Unikernel framework	
osv	Unikernel	
rumprun	Unikernel	
hermitcore	Unikernel	
clive	Unikernel	
includeos	Unikernel	
ling	Unikernel	
erlang on xen	Unikernel	
haskell on xen	Unikernel	
ocaml on xen	Unikernel	
mirage os	Unikernel	
osv	Unikernel	
rumprun	Unikernel	
hermitcore	Unikernel	
clive	Unikernel	
includeos	Unikernel	
ling	Unikernel	
erlang on xen	Unikernel	
haskell on xen	Unikernel	
ocaml on xen	Unikernel	

Decompilers

Term	Definition	Synonyms
decompiler	Converts machine code to high-level language	
ghidra	NSA open-source reverse engineering suite	
ida	Interactive disassembler	IDA Pro
binary ninja	Commercial reverse engineering platform	
hopper	macOS reverse engineering tool	
radare2	Open-source reverse engineering framework	r2
rizin	Fork of radare2	
cutter	GUI for rizin	
x64dbg	Windows debugger	
ollydbg	Windows debugger	
immunity debugger	Windows debugger	
windbg	Windows debugger	
dnspy	.NET debugger and decompiler	
ilspy	.NET decompiler	
dotpeek	.NET decompiler	
jd-gui	Java decompiler GUI	
cfr	Java decompiler	
procyon	Java decompiler	
fernflower	Java decompiler	
jadx	Dex to Java decompiler	
apktool	Android APK tool	
dex2jar	Dex to Java converter	
smali	Dalvik assembler	
baksmali	Dalvik disassembler	
frida	Dynamic instrumentation toolkit	
xposed	Android framework hooking	
substrate	Code hooking framework	
detours	Windows API hooking	
pin	Binary instrumentation tool	
dynamorio	Bin

Proximity_ASSAM

Changelog

Filter by platform

Type to search

Expand all

Collapse all

Unreleased

Added

Changed

Deprecated

Removed

Fixed

Security

26.0.11

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents and Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.10

April 2nd, 2026

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.9

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.8

April 2nd, 2026

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.7

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.6

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.5

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.4

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.3

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.2

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.1

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

26.0.0

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.17

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.16

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.15

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.14

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.13

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.12

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.11

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.10

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.9

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.8

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.7

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.6

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.5

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.4

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.3

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.2

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.1

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

25.0.0

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.17

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.16

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.15

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.14

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.13

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.12

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.11

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.10

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.9

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.8

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.7

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.6

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.5

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.4

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.3

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.2

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.1

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

24.0.0

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.17

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.16

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.15

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.14

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.13

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.12

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.11

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.10

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.9

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.8

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.7

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.6

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.5

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.4

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.3

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.2

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.1

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

23.0.0

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.17

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.16

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.15

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.14

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.13

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.12

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.11

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.10

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set to include the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

Fixed

- Fixed an issue where Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set was not granting the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack.

22.0.9

April 2nd, 2026

New Content

- Added the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Pack. This content is required for ownership of the Ancient Chinese Secret Service - Hidden Agents Set.

Changed

- Updated Ancient Chinese Secret Service - Hidden

Известные проблемы ADQM

Елена Дворядкина

Назад к содержанию

Проблема	С версии	Fixed	Обходное решение
Выполнение некоторых запросов не может быть остановлено командой `KILL QUERY` (например, если запрос содержит подзапрос, вычисляющий скалярное значение)	19.14.11.16	—	Перезапустите сервер ClickHouse (см. подробнее)