Yandex

Внутреннее устройство ClickHouse

Алексей Зателепин

Задачи, для которых подходит ClickHouse

Есть поток событий

- > Действия пользователя на сайте Yandex Metrica
- > Показы рекламы
- > DNS запросы
- > Транзакции e-commerce
- **>** ...

Хотим сохранять эти события и делать из них какие-то выводы

Философия ClickHouse

- > Интерактивные запросы по свежим данным
- > Нужны структурированные очищенные данные
- > Стараемся заранее ничего не агрегировать
- » Язык запросов: диалект SQL + расширения

Пример запроса в системе веб-аналитики

Тор-10 рефереров за неделю.

```
SELECT Referer, count(*) AS count
FROM hits
WHERE CounterID = 111 AND Date >= today() - 7
GROUP BY Referer
ORDER BY count DESC
LIMIT 10
```

Как выполнить запрос быстро?

Быстро прочитать данные

- > Только нужные столбцы: CounterID, Date, Referer
- > Локальность данных (нужен индекс!)
- > Сжатие данных

Как выполнить запрос быстро?

Быстро прочитать данные

- > Только нужные столбцы: CounterID, Date, Referer
- > Локальность данных (нужен индекс!)
- > Сжатие данных

Быстро обработать данные

- > Векторный движок (обработка по блокам)
- > Распараллеливание по всем ядрам и машинам
- > Специализация и низкоуровневые оптимизации

Нужен индекс!

Выбираем по тому же принципу, что и в классических СУБД

Большинство запросов будут содержать условия на CounterID и (возможно) на Date

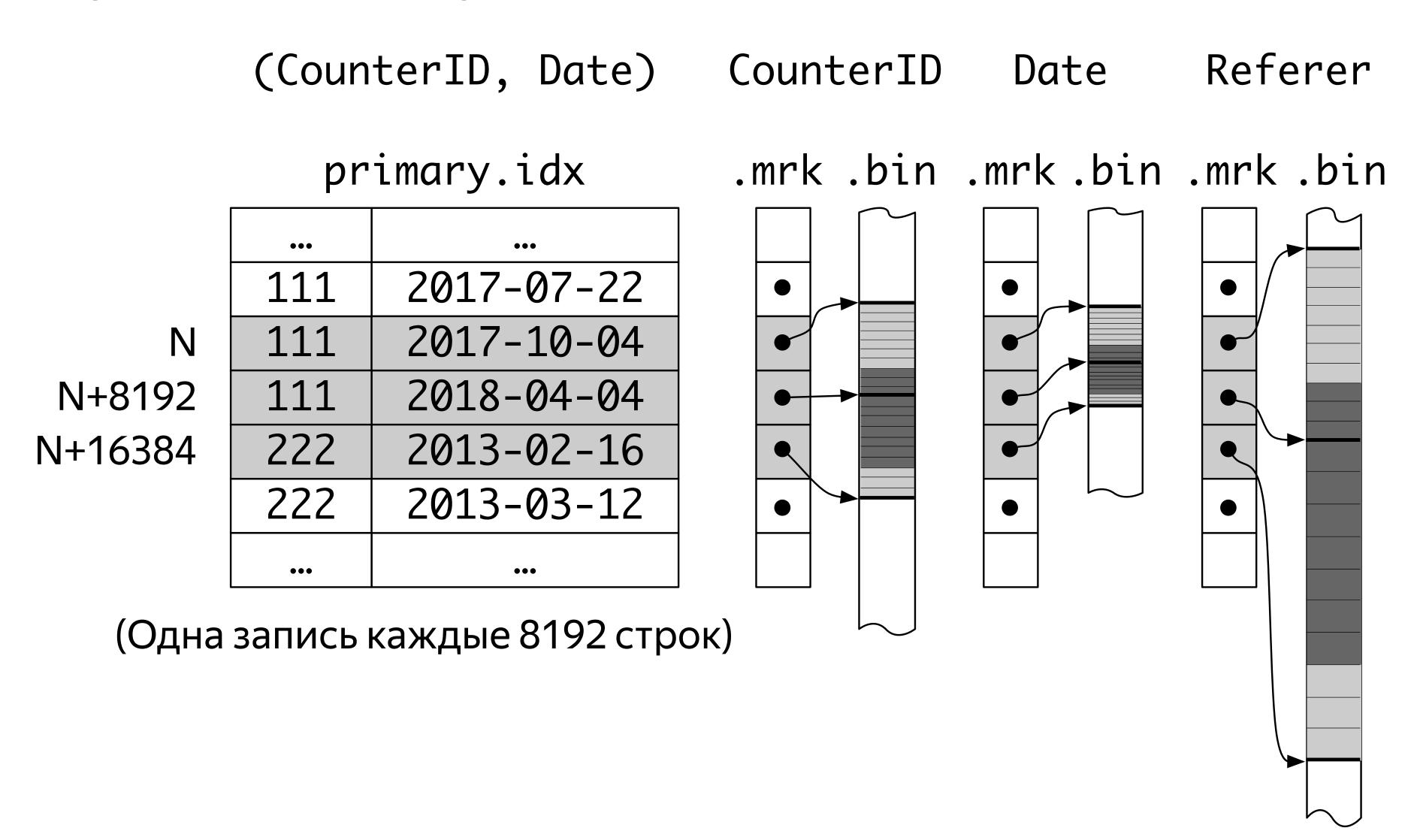
(CounterID, Date) подходит

Проверяем, мысленно сортируя таблицу по ключу индекса

Отличия

- > Таблица будет физически упорядочена на диске
- > Не обеспечивает уникальность

Внутреннее устройство индекса



Что нужно помнить про индекс

Индекс разреженный

- > Должен помещаться в память
- > Гранулярность по умолчанию (8192) скорее всего ОК
- > Не обеспечивает уникальности
- > Производительность точечных запросов не идеальна

Таблица упорядочена по выражению индекса

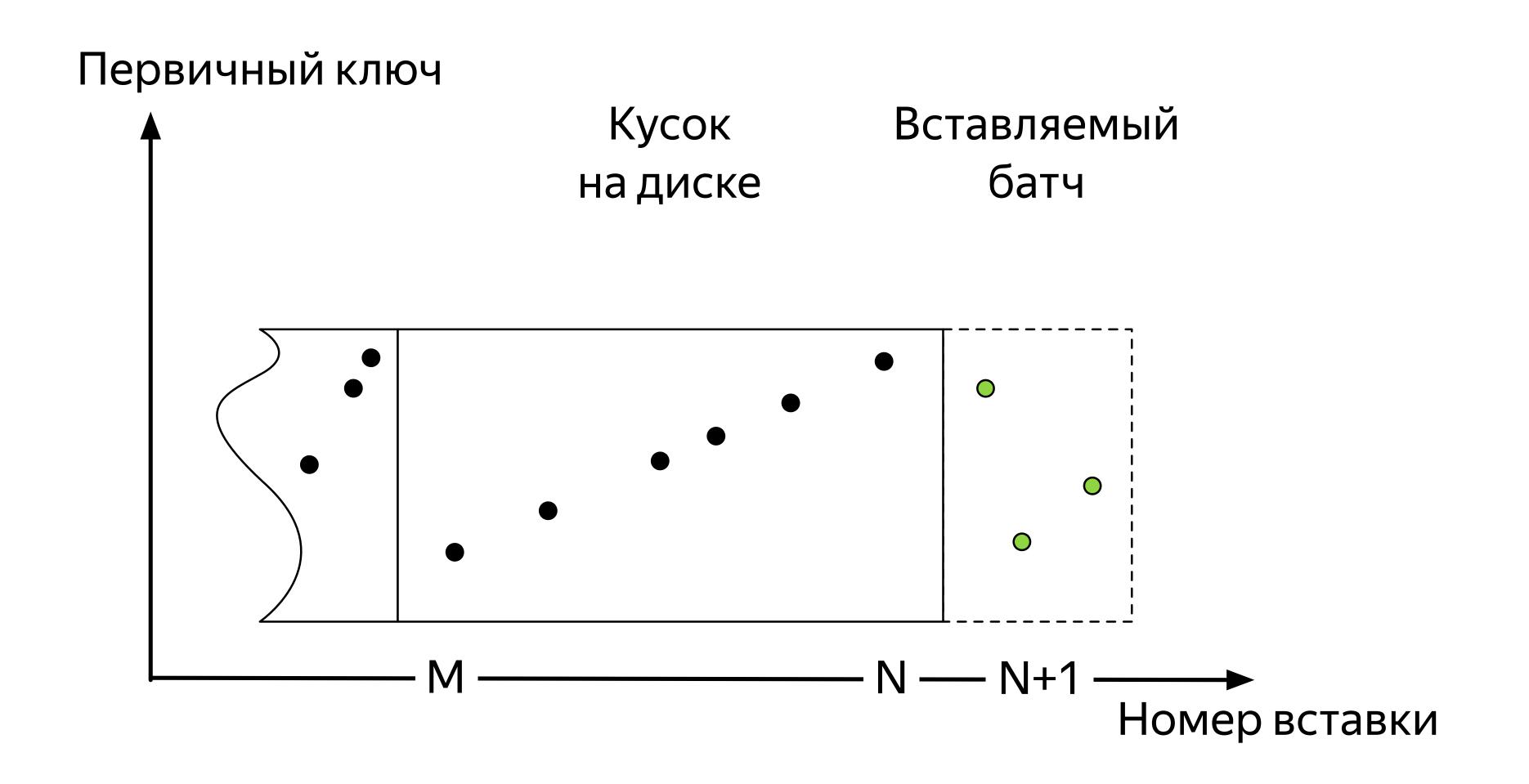
- > У таблицы может быть только один индекс
- > Использование индекса всегда выгодно

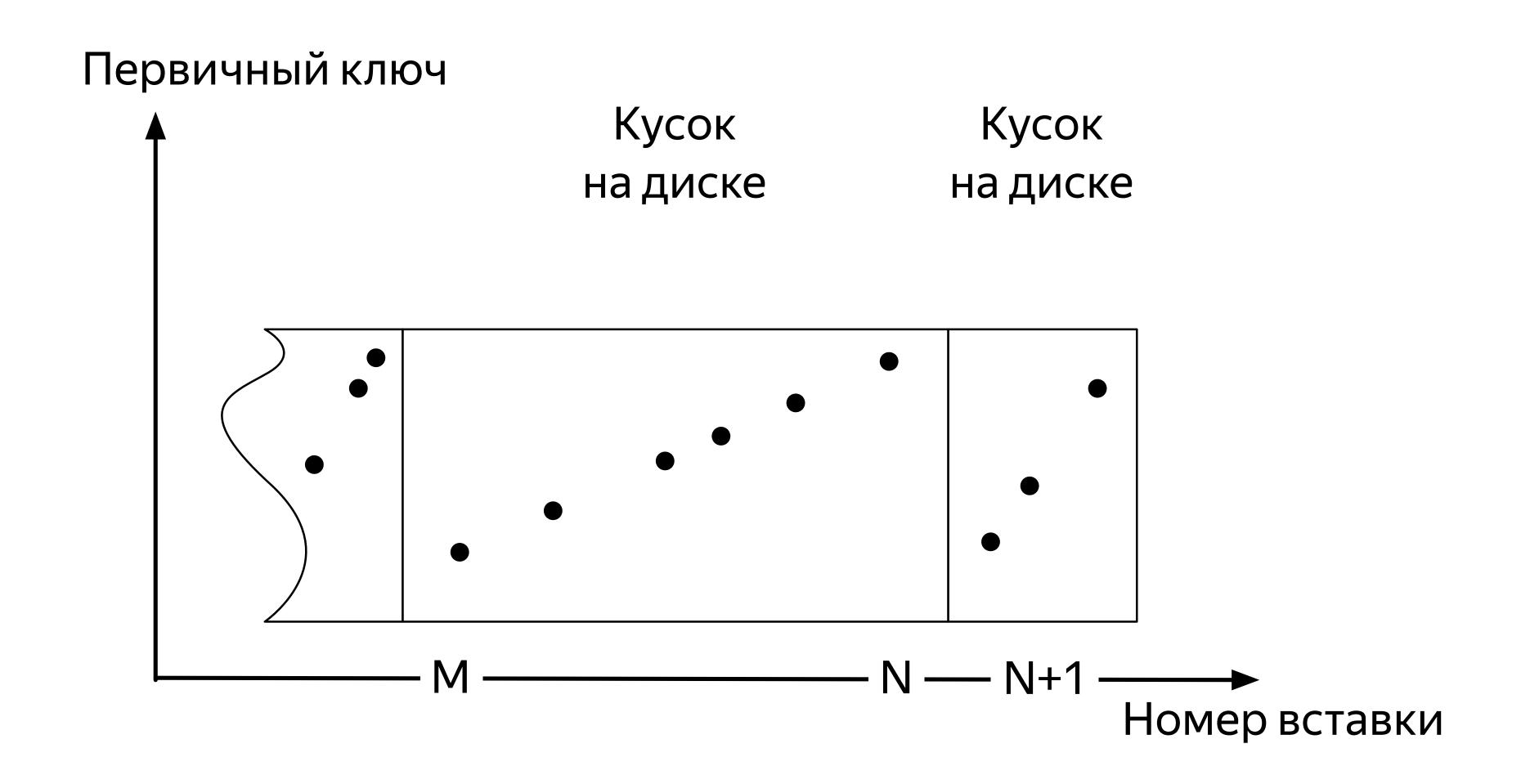
Поступающие события (почти) упорядочены по времени

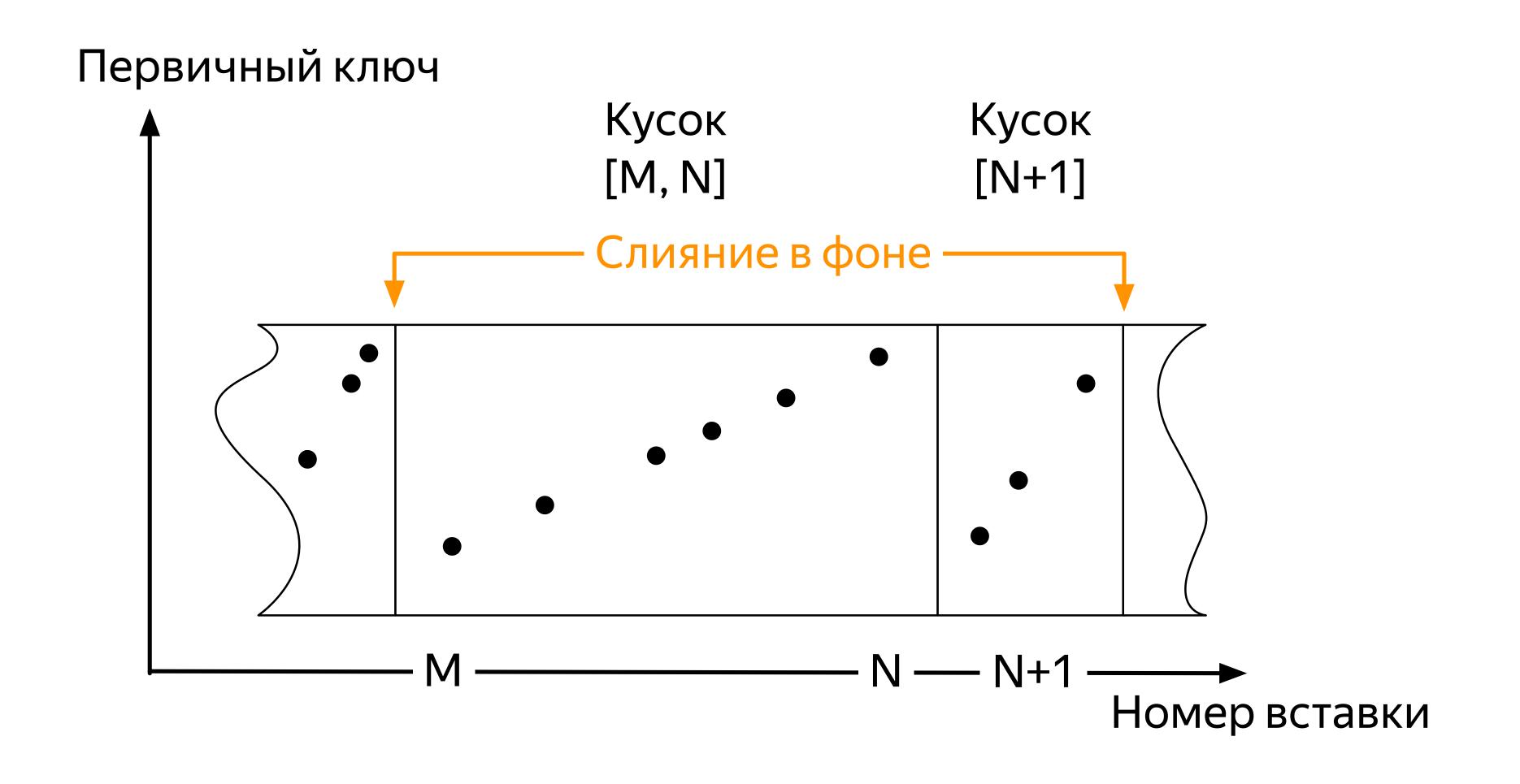
А нам нужно упорядочить по первичному ключу!

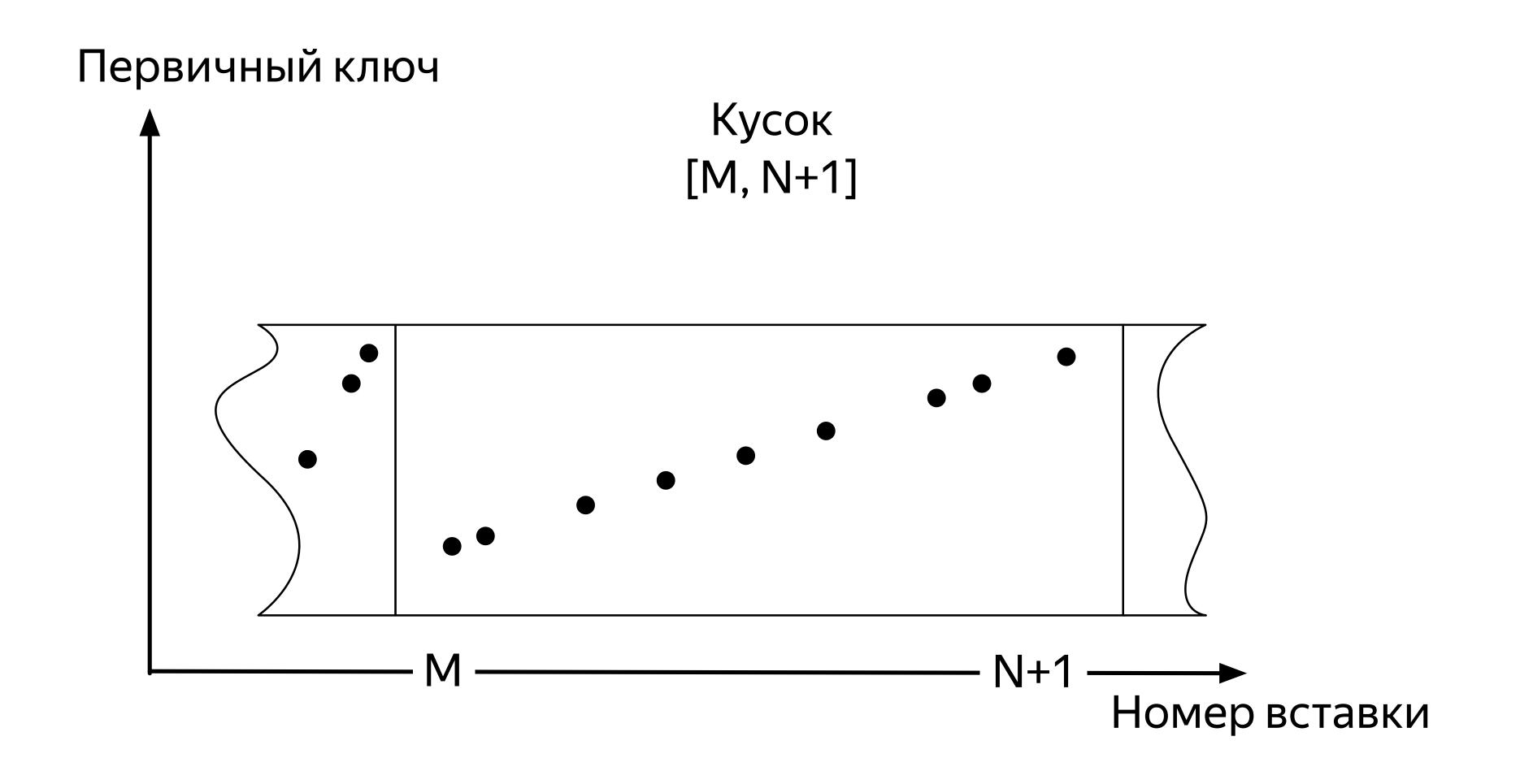
MergeTree: поддерживаем небольшой набор отсортированных кусков

Идейно напоминает LSM-дерево









Что можно делать во время слияния

- Удалять старые записи
- > ReplacingMergeTree
- CollapsingMergeTree
- Заранее агрегировать
 - > AggregatingMergeTree
- Прореживание метрик
 - > GraphiteMergeTree

Партиционирование MergeTree

ENGINE = MergeTree ... PARTITION BY toYYYYMM(Date)

- Можно партиционировать по любому выражению (по умолчанию: по месяцу)
- > Куски, принадлежащие различным партициям, не сливаются
- > Данными в одной партиции легко манипулировать

ALTER TABLE DROP PARTITION ALTER TABLE DETACH/ATTACH PARTITION

MinMax индекс по столбцам ключа партиционирования

Что нужно помнить про MergeTree

- Слияния идут в фоне
 - > Даже, когда нет запросов!
- Количество кусков не должно быть слишком большим
- > Частота вставок
- > Метрики MaxPartsCountForPartition и DelayedInserts

Когда одного сервера недостаточно

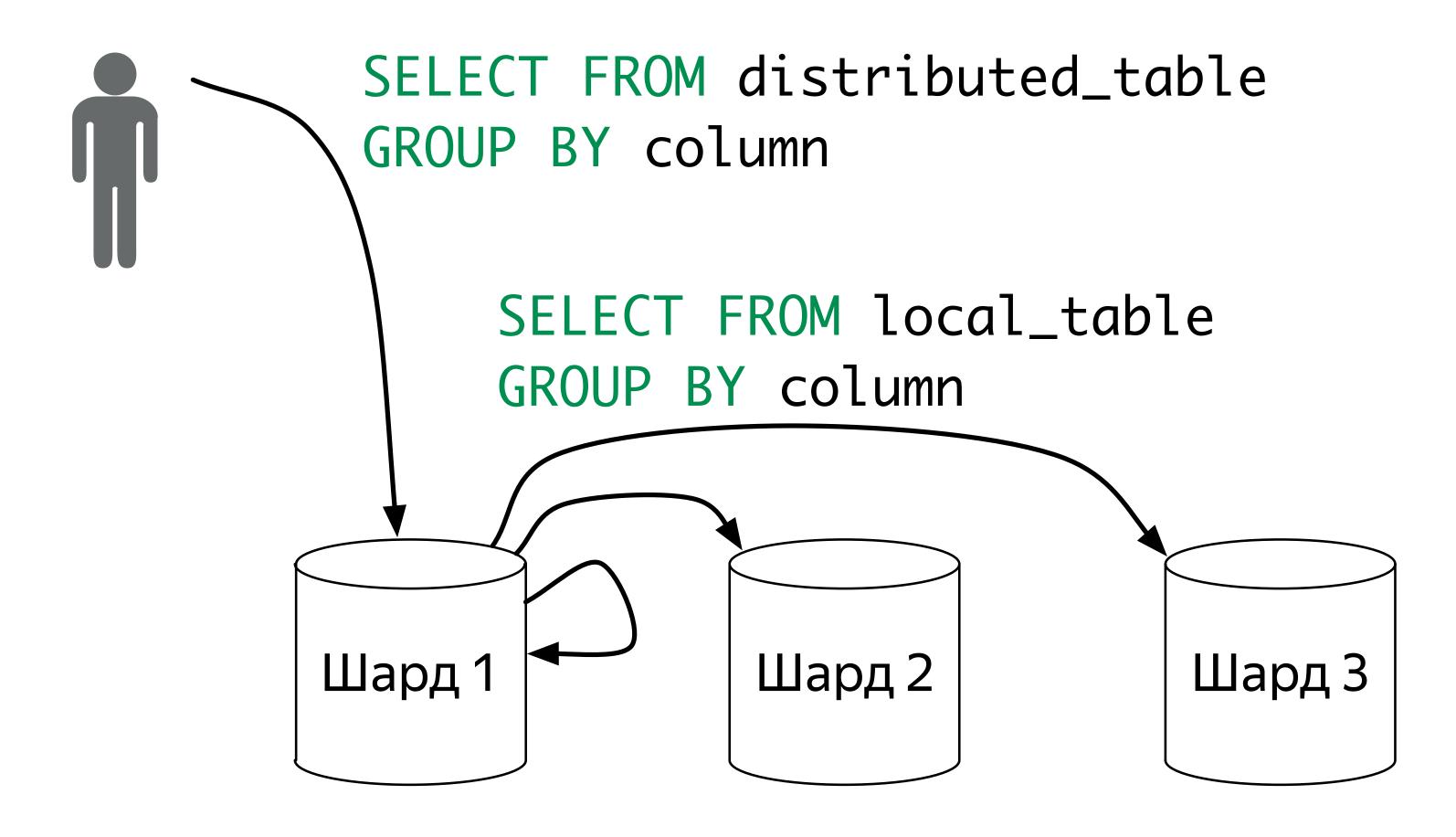
- > Данные не помещаются на одну ноду...
- > Хочется ещё ускорится, добавив железа...
- На сервер приходит слишком много одновременных запросов...

Когда одного сервера недостаточно

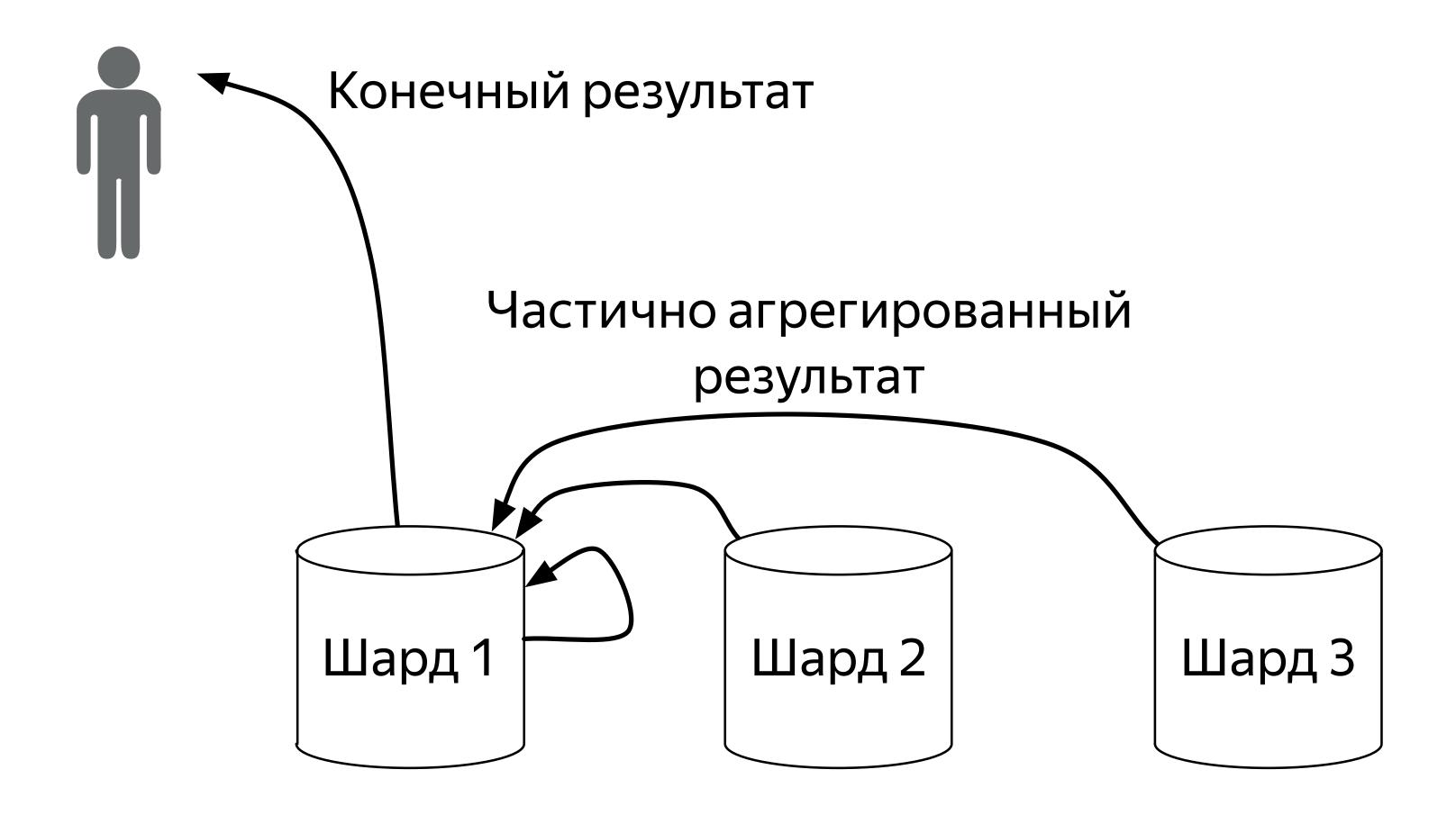
- > Данные не помещаются на одну ноду...
- > Хочется ещё ускорится, добавив железа...
- На сервер приходит слишком много одновременных запросов...

ClickHouse: Шардирование и Distributed таблицы!

Чтение из Distributed таблицы



Чтение из Distributed таблицы



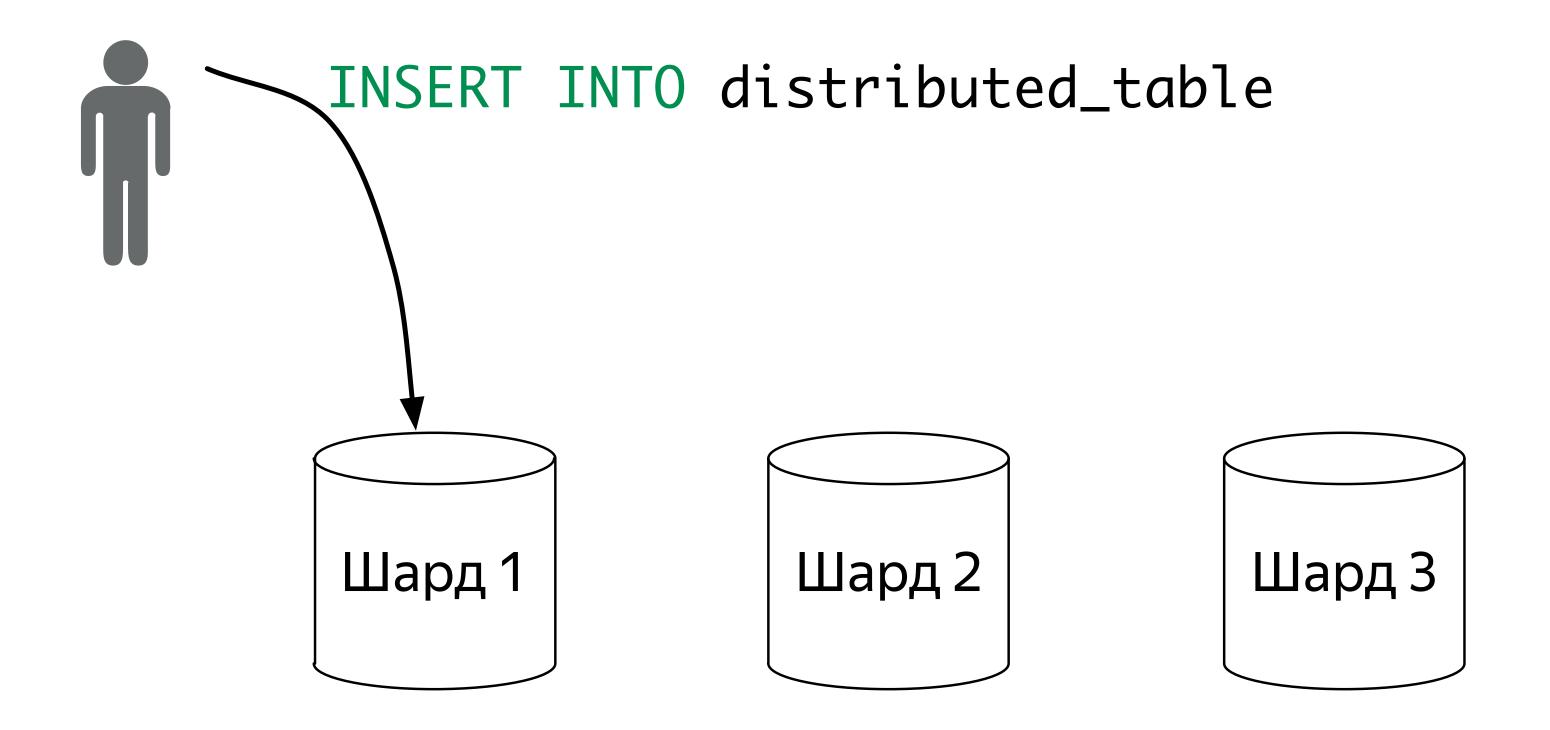
NYC taxi benchmark

CSV 227 Gb, ~1.3 млрд строк

SELECT passenger_count, avg(total_amount)
FROM trips GROUP BY passenger_count

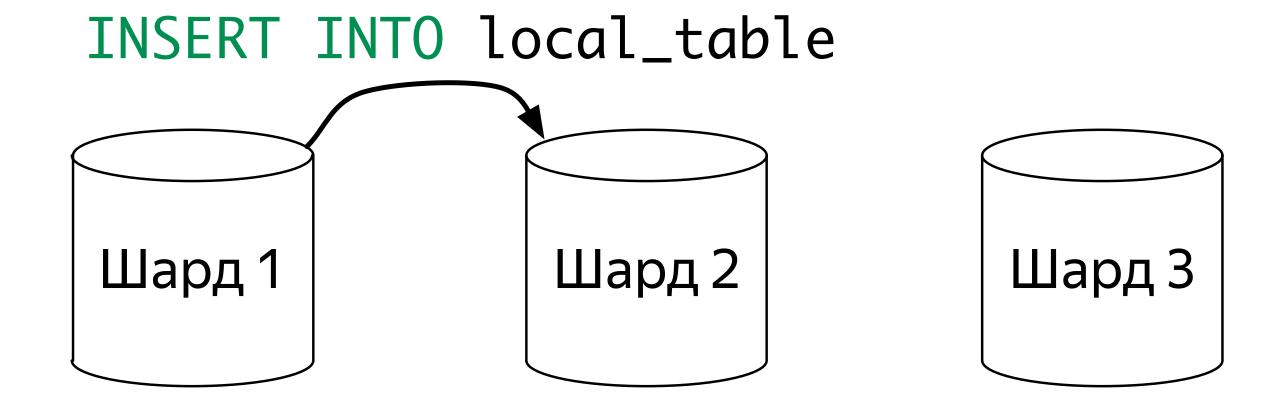
Шардов	1	3	140
Время, с.	1,224	0,438	0,043
Ускорение		x2.8	x28.5

Вставка в Distributed таблицу

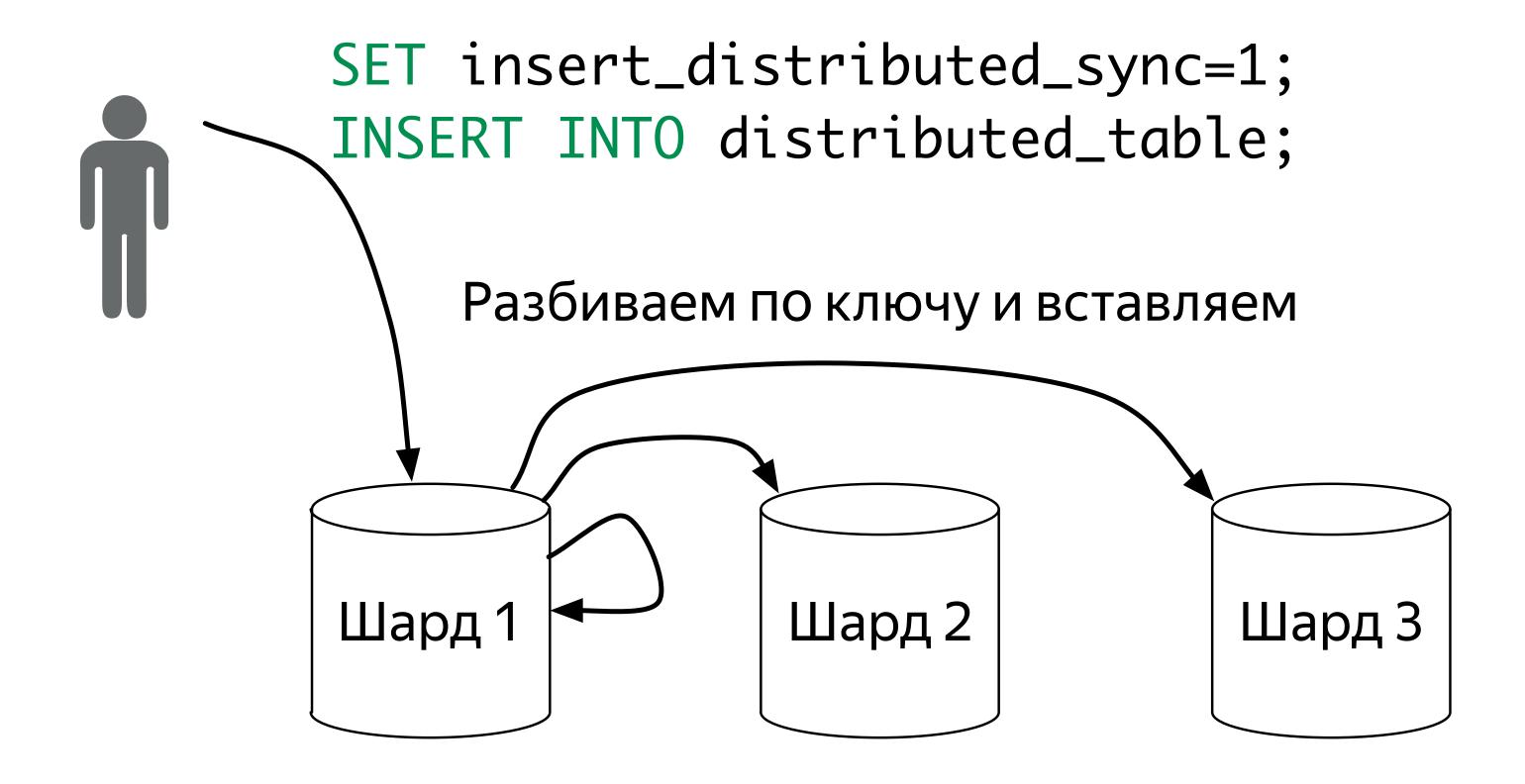


Вставка в Distributed таблицу

Aсинхроннов шард N° sharding_key % 3



Вставка в Distributed таблицу



Что нужно помнить про Distributed таблицы

- Это просто view
 - > Сама по себе не хранит данных
- Всегда запросит данные со всех шардов
- Важно распределить данные по шардам равномерно
 - > вставляя напрямую в локальные таблицы
 - или через вставку в Distributed таблицу (но помните про асинхронную вставку)

Если нельзя ломаться

- > Защита от отказа оборудования
-) Данные должны быть всегда доступны на чтение и на запись

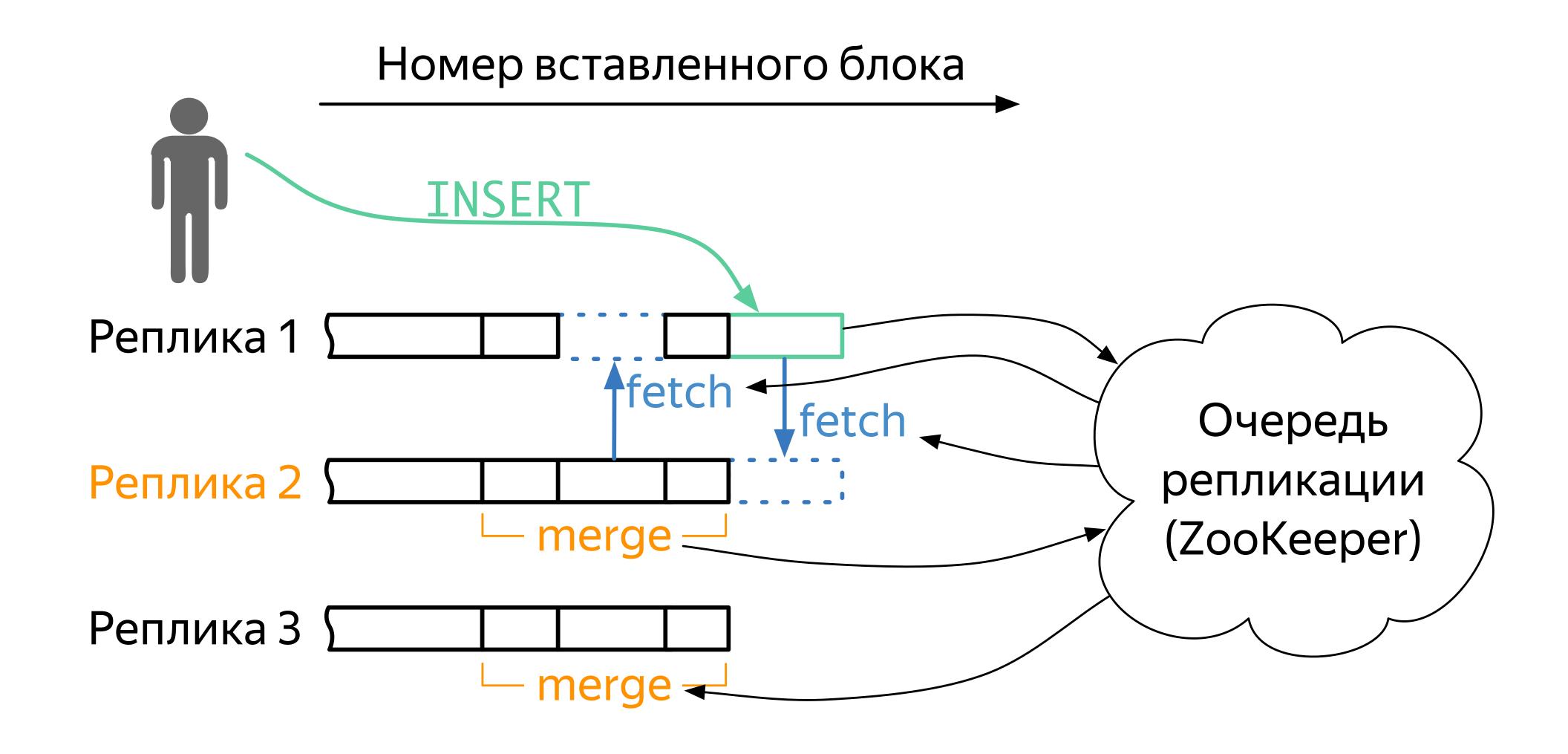
Если нельзя ломаться

- > Защита от отказа оборудования
- > Данные должны быть всегда доступны на чтение и на запись

ClickHouse: движок ReplicatedMergeTree!

- > Асинхронная master-master репликация
- > Работает на уровне таблицы

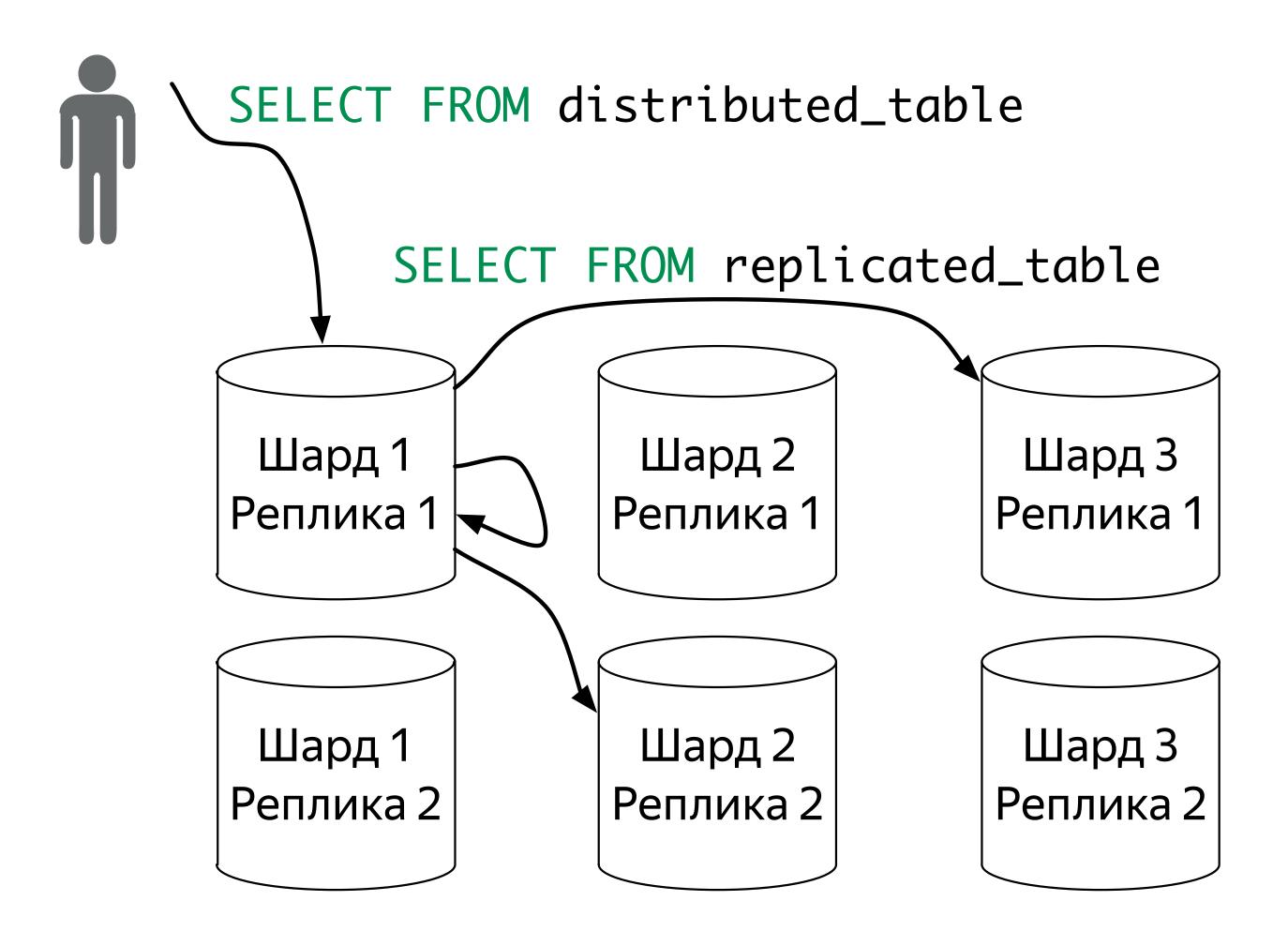
Внутреннее устройство репликации



Репликация и САР-теорема

- Что происходит в случае сетевого сбоя?
- Консистентности нет
 Как и в любой системе с асинхронной репликацией
 Но консистентность можно включить
- > Высокая доступность (почти) Выдерживает недоступность одного ДЦ, если реплики ClickHouse как минимум в 2 ДЦ и реплики ZK в 3 ДЦ.
 - *На ноду, отрезанную от кворума ZK, невозможно записать данные

Всё вместе



Что надо помнить о репликации

Используйте!

- > Реплики проверяют друг друга
- Не уверены, прошёл ли INSERT?
 Просто повторите вставляемые блоки дедуплицируются
- Нужен ZooKeeper, но только для вставок
 (Для SELECT-ов дополнительной задержки нет)

Мониторьте отставание репликации

> Системные таблицы system.replicas и system.replication_queue

Ещё раз коротко

- > Столбцовая СУБД
- Быстрые интерактивные запросы на данных, обновляемых в реальном времени
- > Диалект SQL + расширения
- Плохо подходит для OLTP, Key-Value, хранения больших блобов
- > Линейная масштабируемость
- > Отказоустойчив
- > Open source!

Спасибо

Вопросы? Можно сюда:

- > clickhouse-feedback@yandex-team.ru
- > Telegram: https://t.me/clickhouse_ru
- > GitHub: https://github.com/yandex/ClickHouse/
- > Google group: https://groups.google.com/group/clickhouse