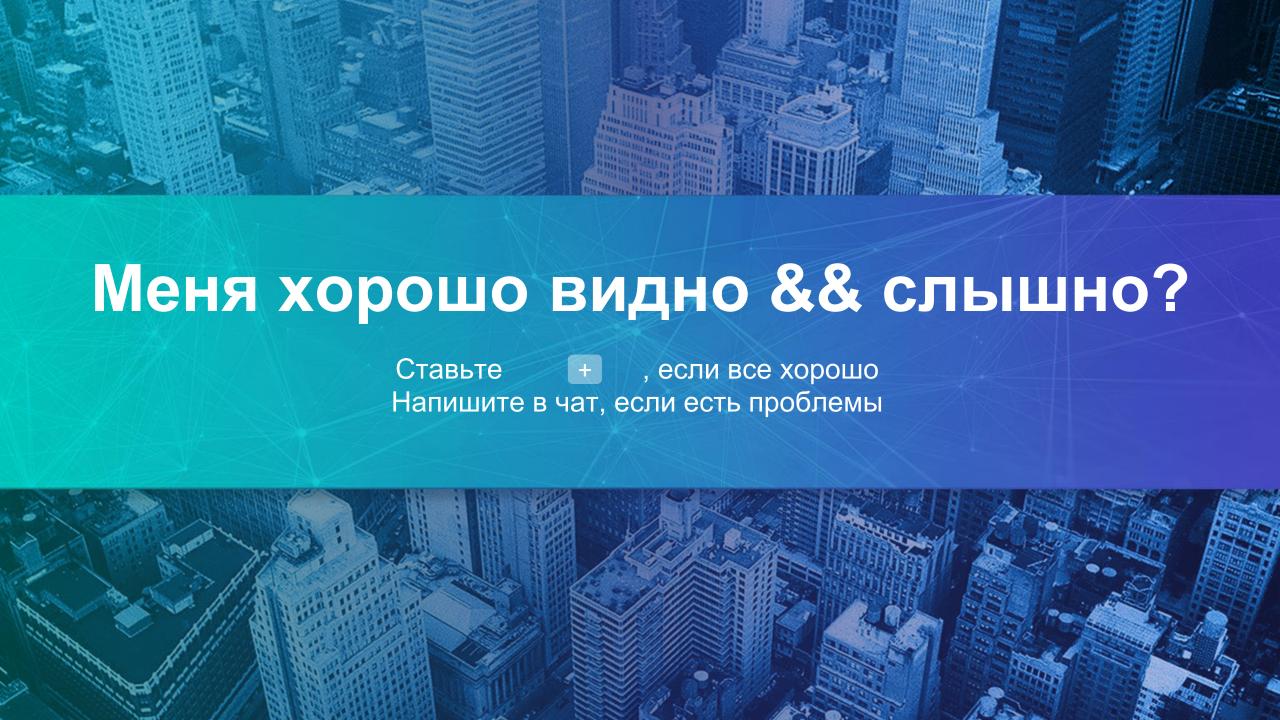


Не забыть включить запись!







Правила вебинара



Активно участвуем



Задаем вопрос в чат или голосом



Off-topic обсуждаем в Slack



Вопросы вижу в чате, могу ответить не сразу

Цели вебинара:

Настройка репликации

Выбор оптимального плана репликации

Смысл зачем вам это уметь

Обеспечить высокую доступность

2 Организовать масштабируемость

Маршрут вебинара

Задачи репликации

Физическая репликация

Логическая репликация

Примеры применения

Задачи репликации

Репликация - процесс синхронизации нескольких копий одного объекта (например, нескольких кластеров PostgreSQL на разных серверах).

Решает задачи:

- отказоустойчивости;
- масштабируемости.

1. Высокая доступность. Бэкап это хорошо, но нужно время на его развертывание.

- 1. Высокая доступность. Бэкап это хорошо, но нужно время на его развертывание.
- 2. Бэкап лучше делать с реплики, а не мастера.

- 1. Высокая доступность. Бэкап это хорошо, но нужно время на его развертывание.
- 2. Бэкап лучше делать с реплики, а не мастера.
- 3. Что делать, когда закончились физические ядра и память у сервера? Горизонтально масштабировать!!!

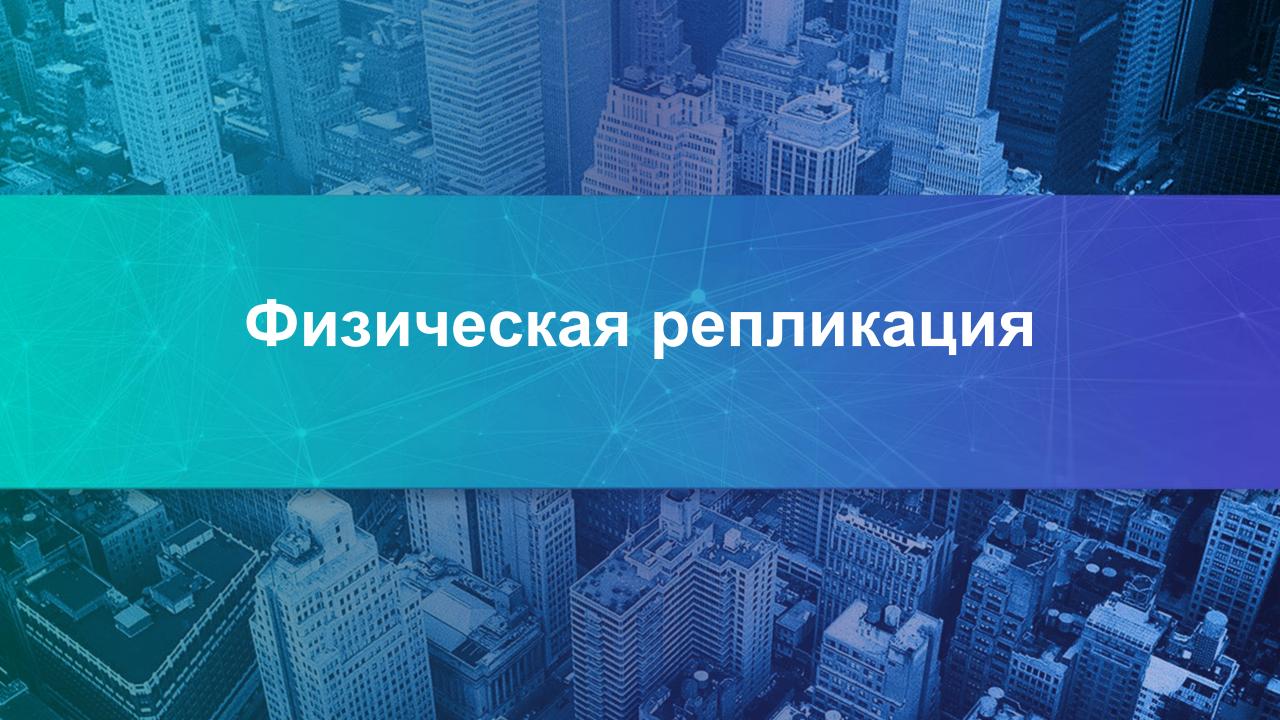
- 1. Высокая доступность. Бэкап это хорошо, но нужно время на его развертывание.
- 2. Бэкап лучше делать с реплики, а не мастера.
- 3. Что делать, когда закончились физические ядра и память у сервера? Горизонтально масштабировать!!!
- 4. Геораспределение нагрузки

Виды репликации

1. Физическая репликация - описание изменений на уровне файлов. Побайтовая копия данных.

2. Логическая репликация - изменения данных в терминах строк таблиц. Более высокий уровень, чем файлы данных.

Памятка евангелиста PostgreSQL: репликанты против репликации



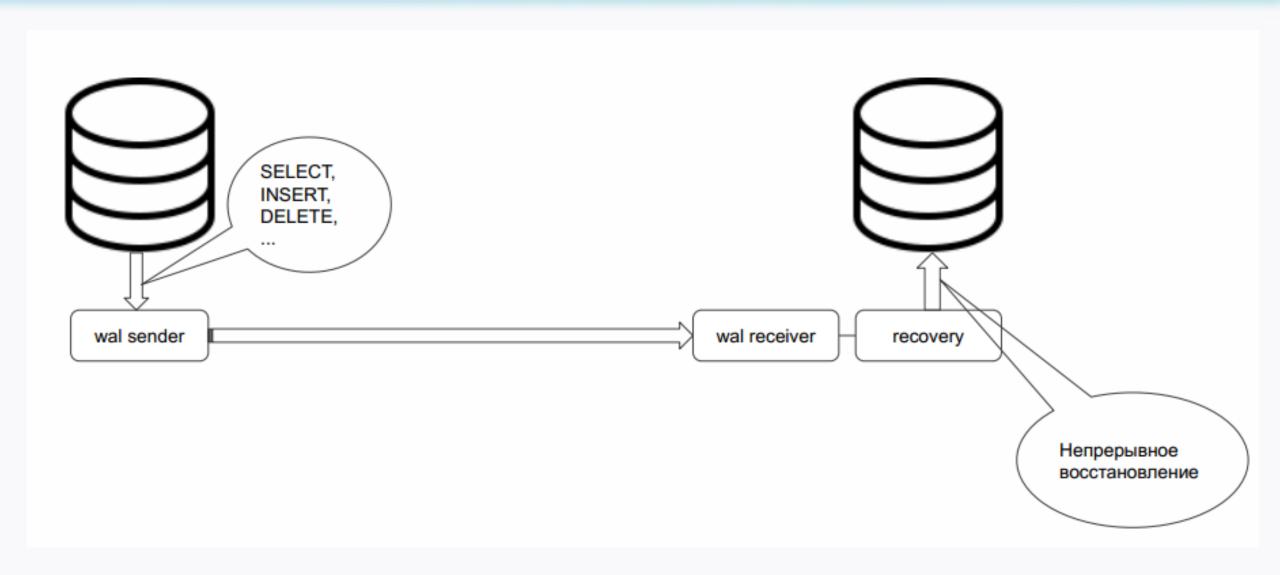
Физическая репликация

- 1. Записи WAL передаются на реплику и применяются:
 - поток данных только в одну сторону
 - реплицируется кластер целиком, выборочная реплика невозможна
- 2. Реплика точная копия мастера:
 - одна и та же основная версия сервера
 - полностью совместимые архитектуры и платформы
- 3. Реплика доступна только для чтения.

Использование физической репликации

- 1. Горячий резерв для высокой доступности
- 2. Балансировка OLTP-нагрузки
- 3. Реплика для отчетов
- 4. Несколько реплик и каскадная репликация
- 5. Отложенная репликация

Использование физической репликации



Возможности реплики

Допускаются

- запросы на чтение данных (select, сору to, курсоры)
- установка параметров сервера (set, reset)
- управление транзакциями (begin, commit, rollback...)
- создание резервной копии (pg_basebackup)

Возможности реплики

Не допускаются

- любые изменения (insert, update, delete, truncate, nextval...)
- блокировки, предполагающие изменение (select for update...)
- команды DDL (create, drop...), в том числе создание временных таблиц
- команды сопровождения (vacuum, analyze, reindex...)
- управление доступом (grant, revoke...)
- не срабатывают триггеры и пользовательские блокировки

Vacuum?

параметр hot_standby_feedback

Процессы

Master	Replica
Wal sender	Wal receiver
Archiver	Archiver (archive_mode = always)
Checkpointer	Checkpointer
Stats collector	Stats collector
Wal writer	
Autovacuum	

Виды физической репликации

1. Асинхронная репликация - последовательное выполнение транзакций на всех репликах.

Хорошая пропускная способность.

Появляется время отклика в течении которого отдельные реплики могут быть фактически неидентичными.

synchronous_commit = off

Виды физической репликации

2. Синхронная репликация - коммит на реплике должен быть доступен до того, как он будет доступен на мастере.

Плюсы - в момент отказа получают абсолютно идентичные мастер и реплику. Могут потеряться последние транзакции которые еще не были зафиксированы, но мастер и реплика в любом случае идентичны.

Минусы - Проблемы с производительностью. Primary ждет ответа от реплики об удачном коммите.

В случаях возникновения проблем с репликой Primary останавливается и не может работать дальше до тех пор пока Реплика не будет восстановлена, либо до тех пор пока эта реплика не будет удалена из списка синхронных реплик на Primary сервере.

Синхронная репликация

```
synchronous_standby_names = (список реплик)
synchronous_commit = on | remote_write | remote_apply
remote_write - дожидается только ответа о том, что информация дошла
до реплики, но не факт, что произошла запись на диск
on - подтверждает, что произошла запись на диск в WAL файл
remote_apply - дает подтверждение тому, что запись применена в базе
```

Потоковая репликация в PostgreSQL и пример фейловера

Куда смотреть

На Мастере:

Процесс можно отслеживать в представлении *pg_current_wal_lsn()*, остальные — представление *pg_stat_replication*. Реплика передает мастеру статус репликации при каждой записи на диск, но как минимум раз в *wal_receiver_status_interval* секунд (по умолчанию — 10 секунд). Если используется слот репликации, то информацию о нем можно получить из представления *pg_replication_slots*.

На Реплике:

В представлении *pg_stat_wal_receiver* и с помощью функций *pg_last_wal_receive_lsn()* и *pg_last_wal_replay_lsn()*.

Интересные переметры

max_replication_slots – количество слотов

```
max_worker_processes - должно быть таким же или большим, чем
на Мастер сервере. Иначе нельзя будет делать запросы на
Реплику.
wal_level - replica или logical
archive_mode - on|off
wal_receiver_status_interval - частота передачи сигнала от
реплики мастеру (по умолчанию 10 с.)
wal_retrieve_retry_interval - время ожидания реплики, прежде чем
повторить попытку получить WAL (5 c.)
recovery_min_apply_delay – время задержки на восстановление
```

Физическая репликация - ПРАКТИКА

Начиная с версии 10, все необходимые настройки уже присутствуют по умолчанию:

- wal_level = replica;
- max_wal_senders
- разрешение на подключение в pg_hba.conf по протоколу репликации.

Создадим 2 кластер

\$ pg_createcluster -d /var/lib/postgresql/12/main2 12 main2

Удалим оттуда файлы

\$ rm -rf /var/lib/postgresql/12/main2

Сделаем бэкап нашей БД. Ключ -R создаст заготовку управляющего файла recovery.conf (запуск на вторичном сервере, если другой хост то –h)

\$ pg_basebackup -p 5432 -R -D /var/lib/postgresql/12/main2

Зададим другой порт (до версии 10)

-- \$ echo 'port = 5433' >> /var/lib/postgresql/10/main2/postgresql.auto.conf

Добавим параметр горячего резерва, чтобы реплика принимала запросы на чтение (до версии 10)

--\$ echo 'hot_standby = on' >> /var/lib/postgresql/10/main2/postgresql.auto.conf

Стартуем кластер

\$ pg_ctlcluster 12 main2 start

Смотрим как стартовал

\$ pg_lsclusters

Физическая репликация - ПРАКТИКА

Перевод реплики в состояние мастера

• \$ pg_ctlcluster 12 main2 promote

Что произойдет?

Физическая репликация - ПРАКТИКА

Перевод реплики в состояние мастера

• \$ pg_ctlcluster 12 main2 promote

Получим 2 разных независимых сервера

Повышение Реплики до Мастера

Причины

- плановое переключение (switchover):
- останов основного сервера для проведения технических работ
- аварийное переключение (failover):
- переход на реплику из-за сбоя основного сервера

Процедура

- убедиться, что мастер остановлен
- переключение вручную
- автоматическое переключение отсутствует

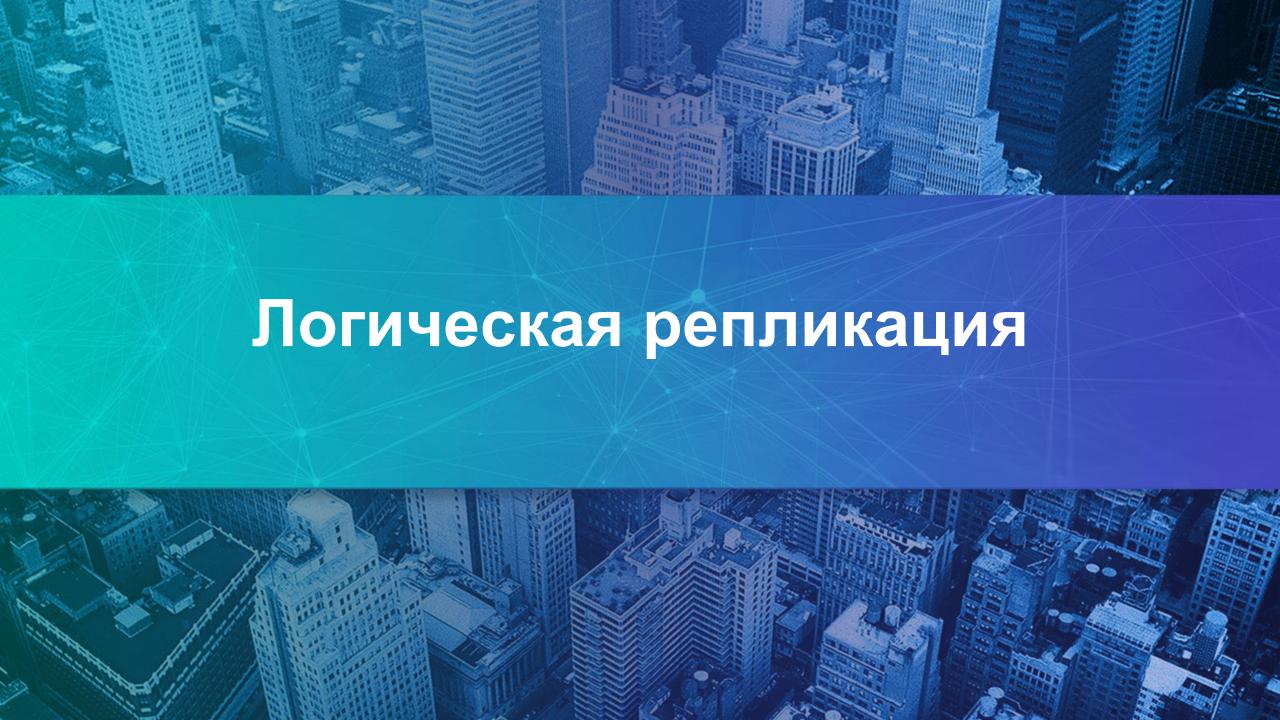
Подключение старого Мастера

Простое подключение бывшего мастера — не работает

• проблема потери записей WAL, не попавших на реплику из-за задержки

Восстановление «с нуля» из резервной копии

- на месте бывшего мастера разворачивается абсолютно новая реплика
- процесс занимает много времени



Логическая репликация

- поставщик-подписчик: поток данных возможен в обе стороны
- информация о строках (уровень журнала logical)
- требуется совместимость на уровне протокола
- возможна выборочная репликация отдельных таблиц

Логическая репликация

- Встроенная логическая репликация доступна с 10 версии PostgreSQL. Для более ранних версий аналогичный функционал доступен в расширении **pg_logical**.
- Для передачи логических изменений (на уровне строк) используется протокол репликации. Для работы такой репликации требуется установка уровня журнала **logical**.
- Другой способ организации логической репликации состоит в использовании триггеров для перехвата изменений, помещения этой информации в очередь событий и передача ее на другой сервер. Такой способ, однако, менее эффективен, и уходит в прошлое (**Slony-I**).
- При логической репликации у сервера нет выделенной роли мастера или реплики, что позволяет организовать в том числе и двунаправленную репликацию.

Отличия от физической репликации

- По сути тут нет понятий Мастер и Реплика
- На сервере создается публикация, на которую другие серверы могут подписываться
- Подписчику же передается информация об изменениях строк в таблицах: двоичная совместимость не требуется.

Логическая репликация

Публикующий сервер

- выдает изменения данных построчно в порядке их фиксации (реплицируются команды INSERT, UPDATE, DELETE), в 11 версии добавили TRUNCATE
- возможна начальная синхронизация
- всегда используется слот логической репликации
- DDL не передаются, то есть таблицы-приемники на стороне подписчика надо создавать вручную
- применение изменений происходит без выполнения команд SQL и связанных с этим накладных расходов на разбор и планирование, что уменьшает нагрузку на подписчика
- параметр wal_level = logical

Логическая репликация

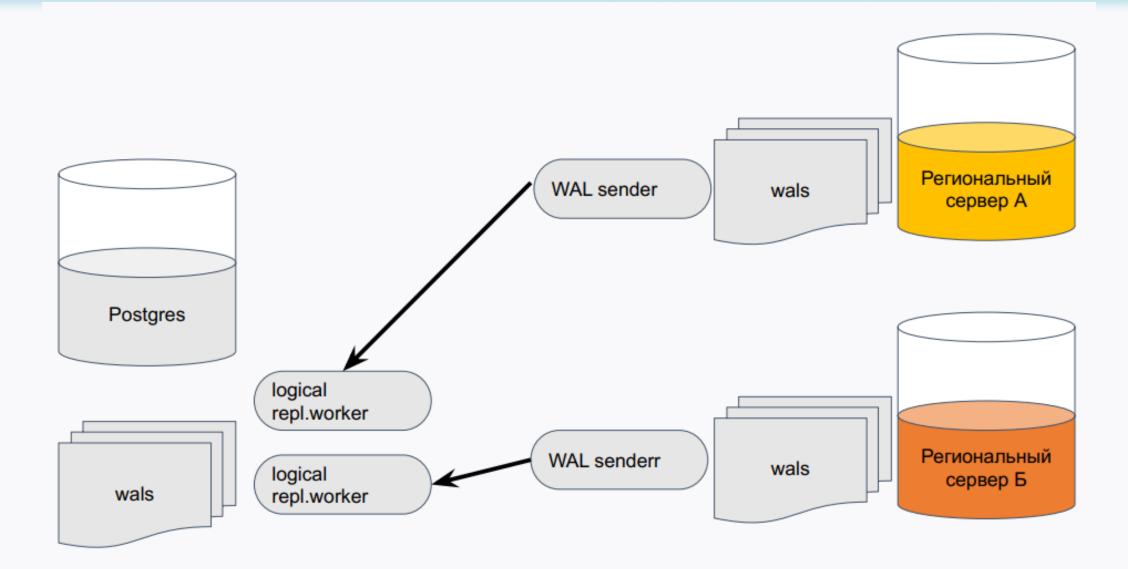
Подписчики

- получают и применяют изменения
- без разбора, трансформаций и планирования сразу выполнение
- возможны конфликты с локальными данными

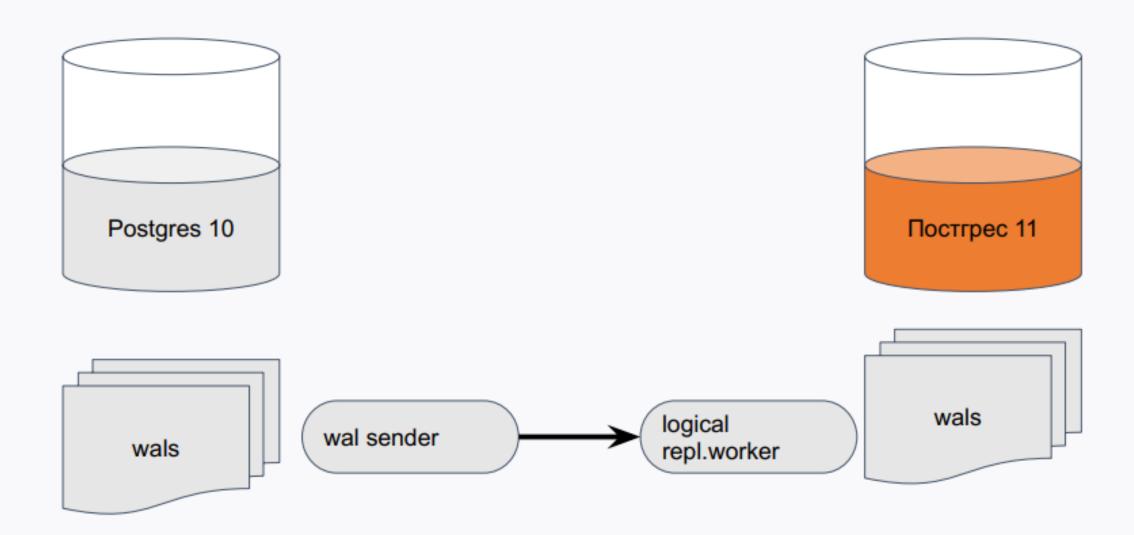
Назначение логической репликации

- Консолидация и общие справочники
- Обновление основной версии сервера
- Мастер-мастер (в будущем)

Объединение данных



Обновление версий



Расширение pglogical

- Можно фильтровать записи
- Можно фильтровать колонки
- Есть возможность передать DDL

С 15 версии это все появилось и в PostgreSQL

Логическая репликация - ПРАКТИКА

Используем два сервера и настроим логическую репликацию. Для этого нам понадобится дополнительная информация в журнале.

```
Рестартуем кластер
$ sudo pg_ctlcluster 12 main restart
На первом сервере создаем публикацию:
\c db_name
CREATE TABLE test(i int);
CREATE PUBLICATION test_pub FOR TABLE test;
\dRp+
\password
```

ALTER SYSTEM SET wal_level = logical;

Логическая репликация - ПРАКТИКА

создадим подписку на втором экземпляре **\c db_name**

CREATE TABLE test(i int);

CREATE SUBSCRIPTION test_sub
CONNECTION 'host=localhost port=5432 user=postgres
password=test dbname=replica' PUBLICATION test_pub WITH
(copy_data = false);

\dRs

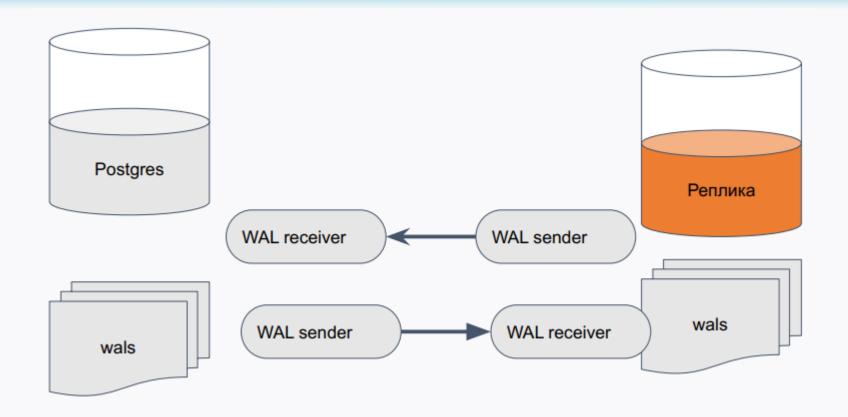
Логическая репликация - ПРАКТИКА

состояние подписки
SELECT * FROM pg_stat_subscription \gx

удаление публикации и подписки drop publication test_pub; drop subscription test_sub;

найти проблему можно в логах \$ tail /var/log/postgresql/postgresql-12-main2.log

Мастер мастер репликация



- Любой сервер полная копия доступная для записи
- Высока вероятность конфликтов
- Сложность в администрировании
- Сложность восстановления

Краткий итог

Механизм репликации основан на передаче журнальных записей на реплику и их применении

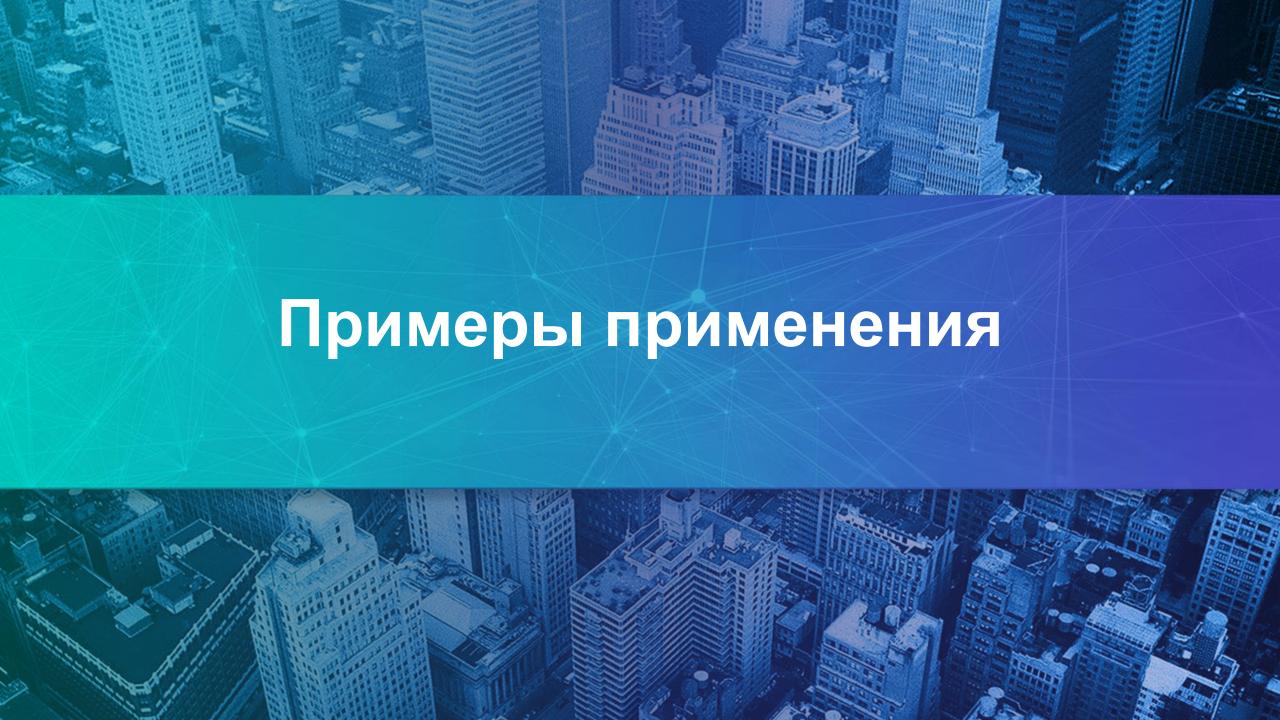
• трансляция потока записей или файлов WAL

Физическая репликация создает точную копию всего кластера

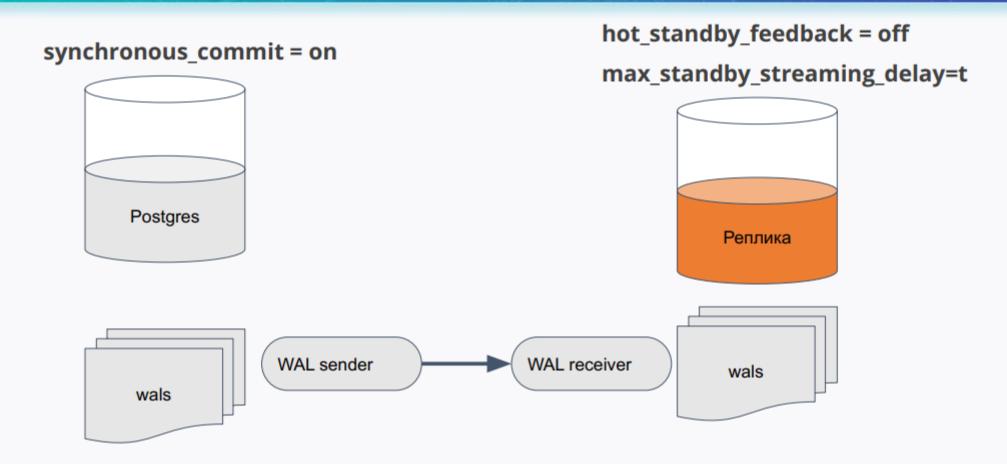
- однонаправленная
- требует двоичной совместимости

Погическая репликация передает изменения строк отдельных таблиц

- разнонаправленная
- совместимость на уровне протокола

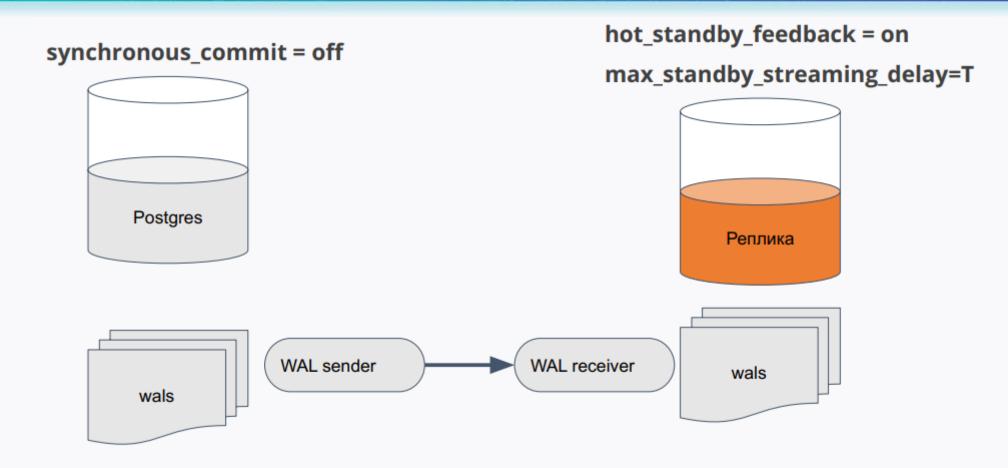


Горячий резерв for high availability



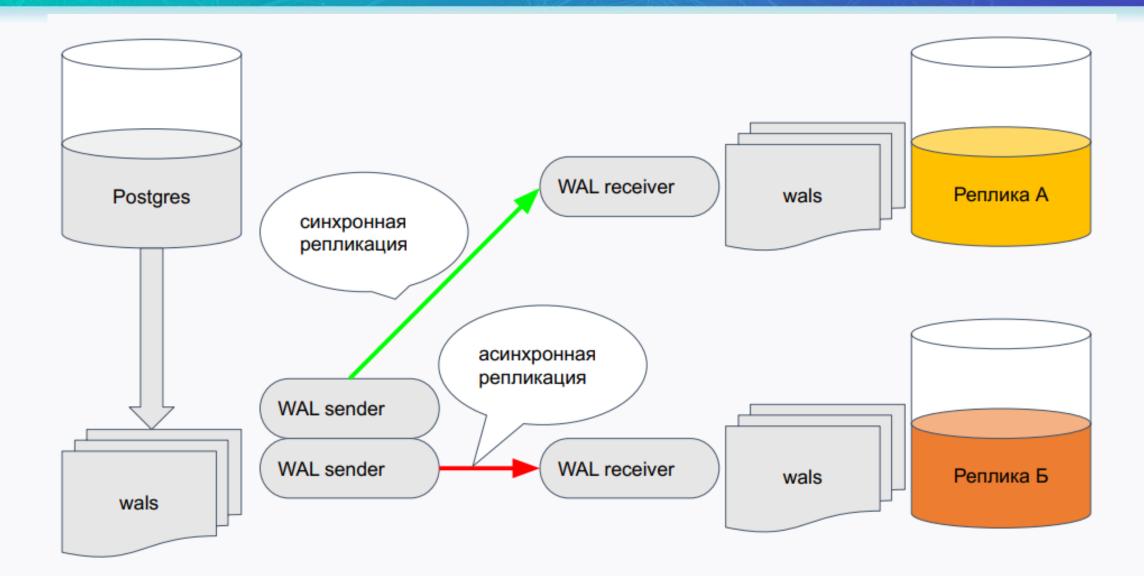
- синхронная репликация, реплика должна максимально соответствовать мастеру
- запросы к реплике возможны, но не приоритетны

Балансировка OLTP

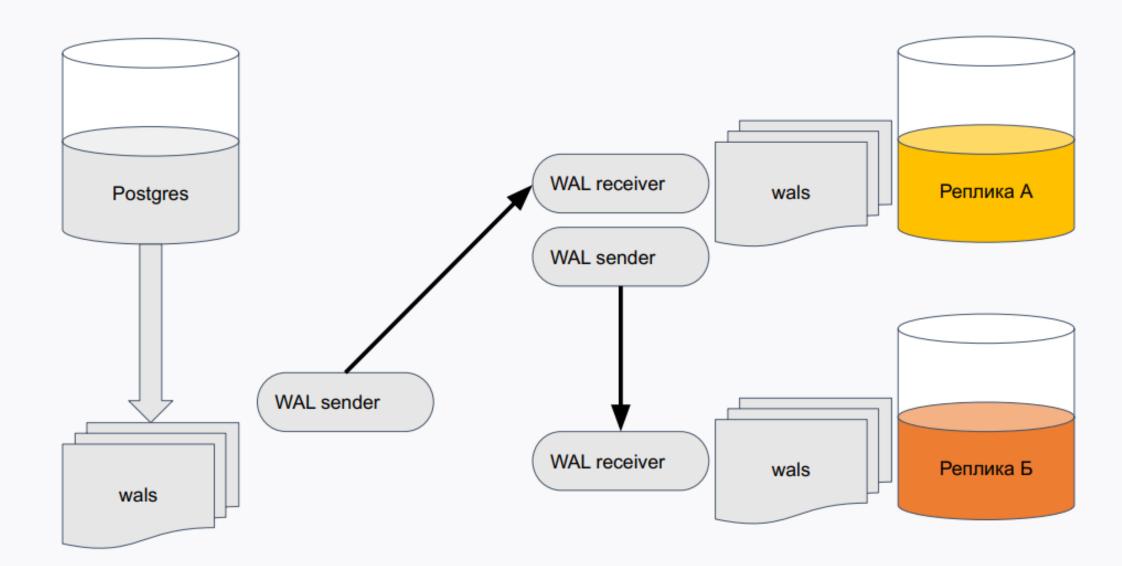


- много коротких запросов
- запросы на реплике должны отрабатываться
- долгие запросы повлияют на мастер, но у нас их не должно быть

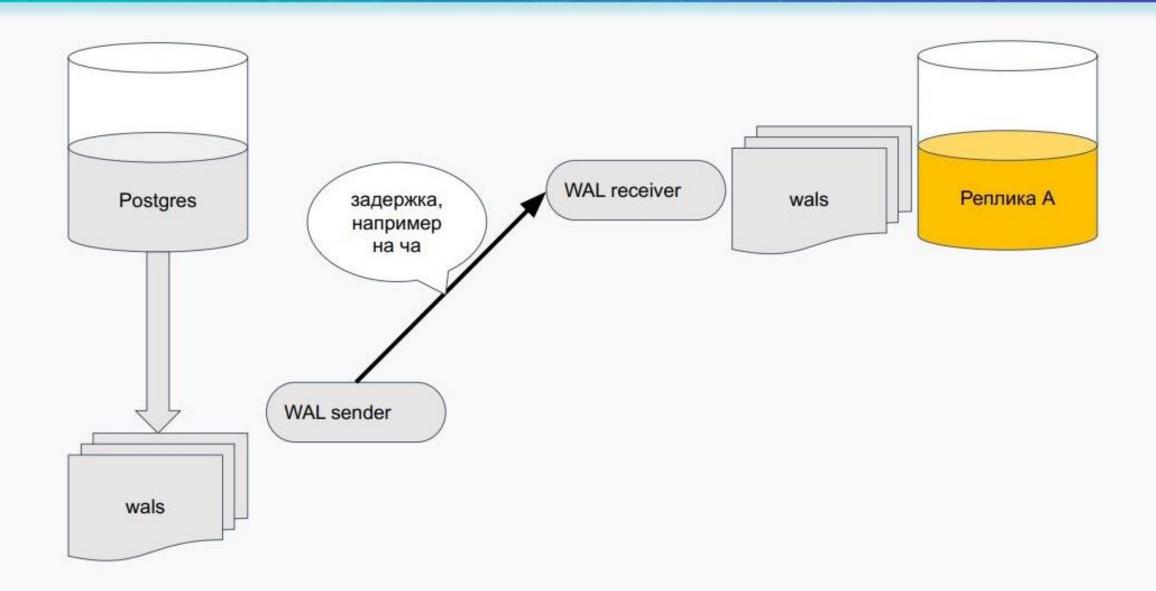
Горизонтальное масштабирование с НА



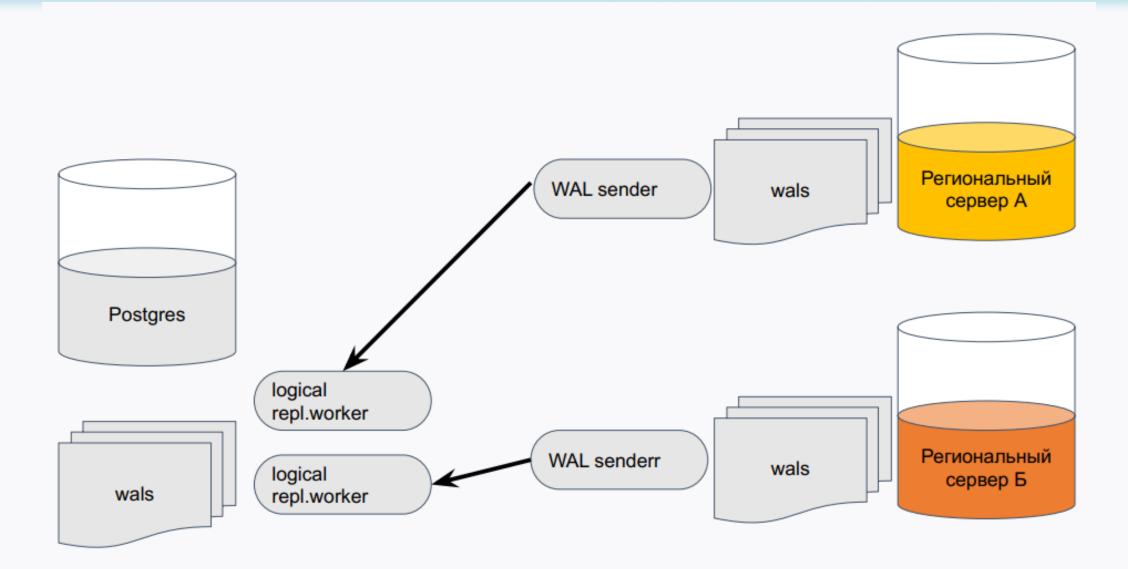
Каскадная репликация



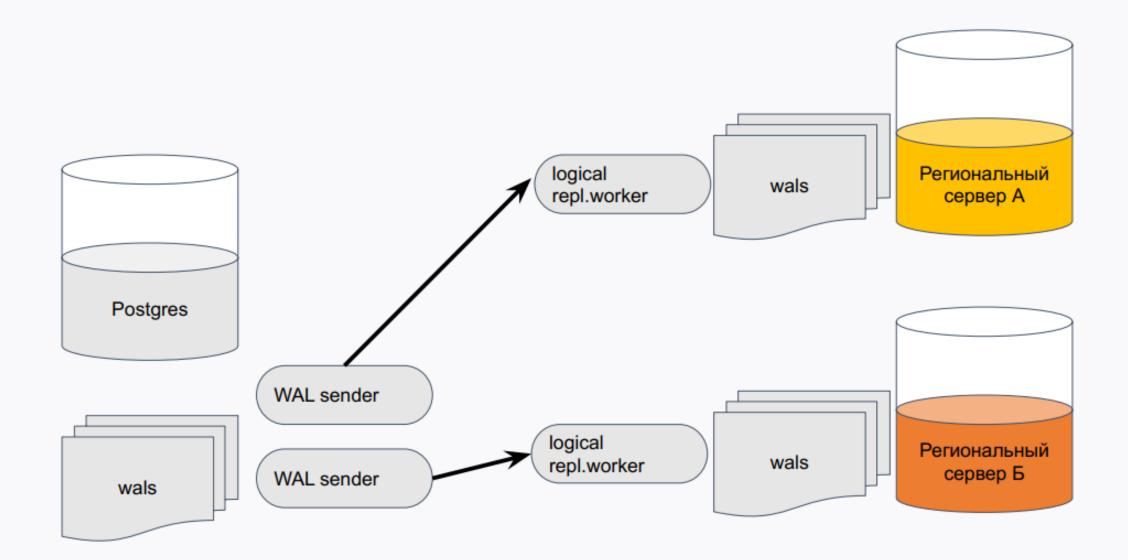
Time machine



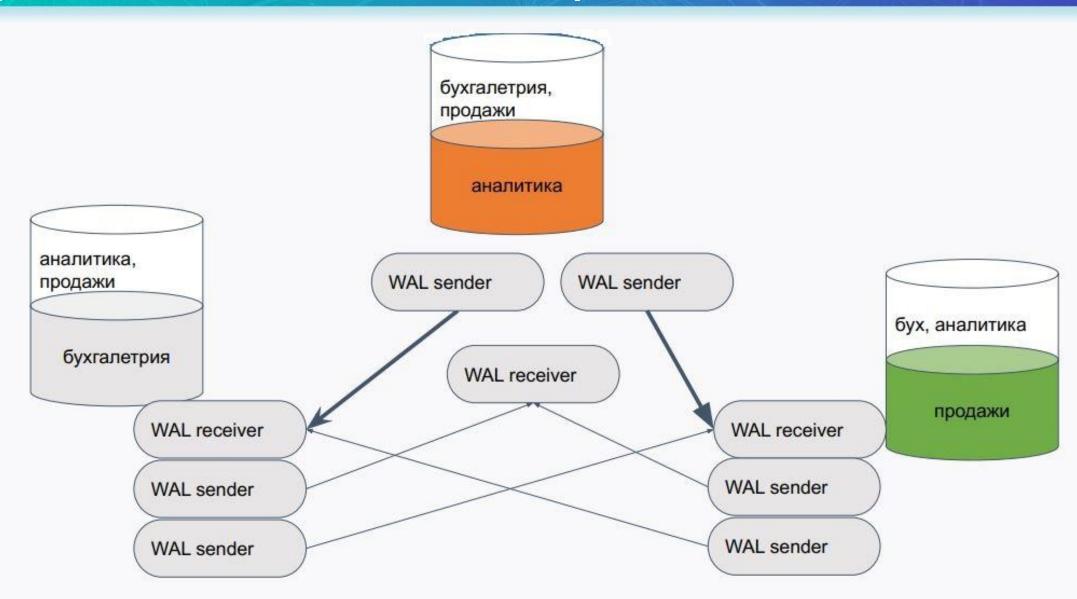
Объединение данных



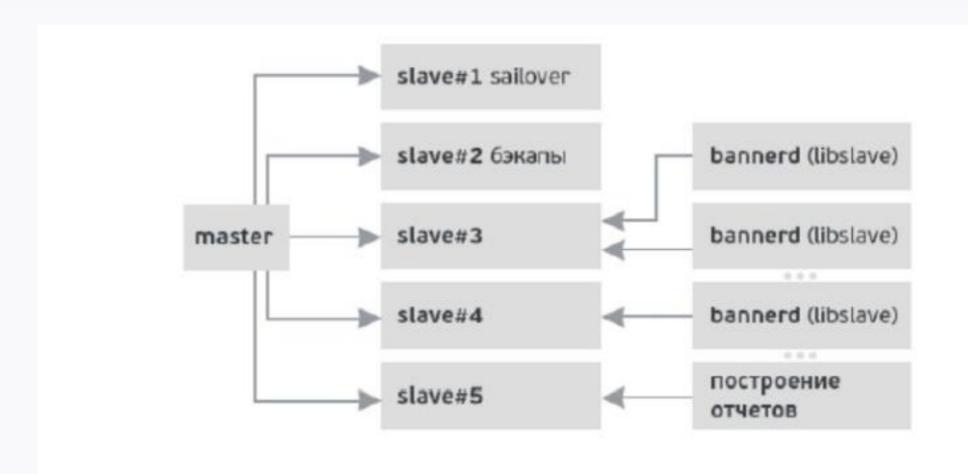
Рассылка справочников



Мастер мастер репликация как у Галеры (Percona eXtraDB Cluster)



Как в мейл.ру







Рефлексия



- 1. Какие варианты репликации вы запомнили?
- 2. Какая модель репликации больше понравилась?
- 3. В чем разница между синхронной и асинхронной репликацией?

Д3

На 1 ВМ создаем таблицы test для записи, test2 для запросов на чтение. Создаем публикацию таблицы test и подписываемся на публикацию таблицы test2 с ВМ №2.

На 2 ВМ создаем таблицы test2 для записи, test для запросов на чтение. Создаем публикацию таблицы test2 и подписываемся на публикацию таблицы test1 с ВМ №1.

3 ВМ использовать как реплику для чтения и бэкапов (подписаться на таблицы из ВМ №1 и №2).

Небольшое описание, того, что получилось.

* реализовать горячее реплицирование для высокой доступности на 4ВМ. Источником должна выступать ВМ №3. Написать с какими проблемами столкнулись.



