

# Виды репликации, введение в Patroni

PostgreSQL

• REC

Проверить, идет ли  
запись

Меня хорошо видно  
& слышно?



# Правила вебинара



Активно участвуем



Задаем вопрос в чат или голосом



Вопросы вижу в чате, могу ответить не сразу



Off-topic обсуждаем в чате Telegram



# Маршрут вебинара

Задачи репликации

Физическая репликация

Логическая репликация

Примеры применения

Рефлексия



# Цели вебинара

К концу занятия вы сможете

1. Настраивать репликации
2. Выбирать оптимальный вид репликации
3. Обеспечивать высокую доступность / масштабируемость данных



# Задачи репликации

---

# Репликация

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

Решает задачи:

- отказоустойчивости;
- масштабируемости.



# **Зачем нужна репликация ???**

# Зачем нужна репликация ???

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

Feature	Shared Disk	File System Repl.	Write-Ahead Log Shipping	Logical Repl.	Trigger-Based Repl.	SQL Repl. Middle-ware	Async. MM Repl.	Sync. MM Repl.
Popular examples	NAS	DRBD	built-in streaming repl.	built-in logical repl., pglogical	Londiste, Slony	pgpool-II	Bucardo	
Comm. method	shared disk	disk blocks	WAL	logical decoding	table rows	SQL	table rows	table rows and row locks
No special hardware required		•	•	•	•	•	•	•
Allows multiple primary servers				•		•	•	•
No overhead on primary	•		•	•		•		
No waiting for multiple servers	•		with sync off	with sync off	•		•	
Primary failure will never lose data	•	•	with sync on	with sync on		•		•
Replicas accept read-only queries			with hot standby	•	•	•	•	•
Per-table granularity				•	•		•	•
No conflict resolution necessary	•	•	•		•	•		•

[PostgreSQL: Documentation: 18: 26.1. Comparison of Different Solutions](#)



# Физическая репликация

---

# 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.

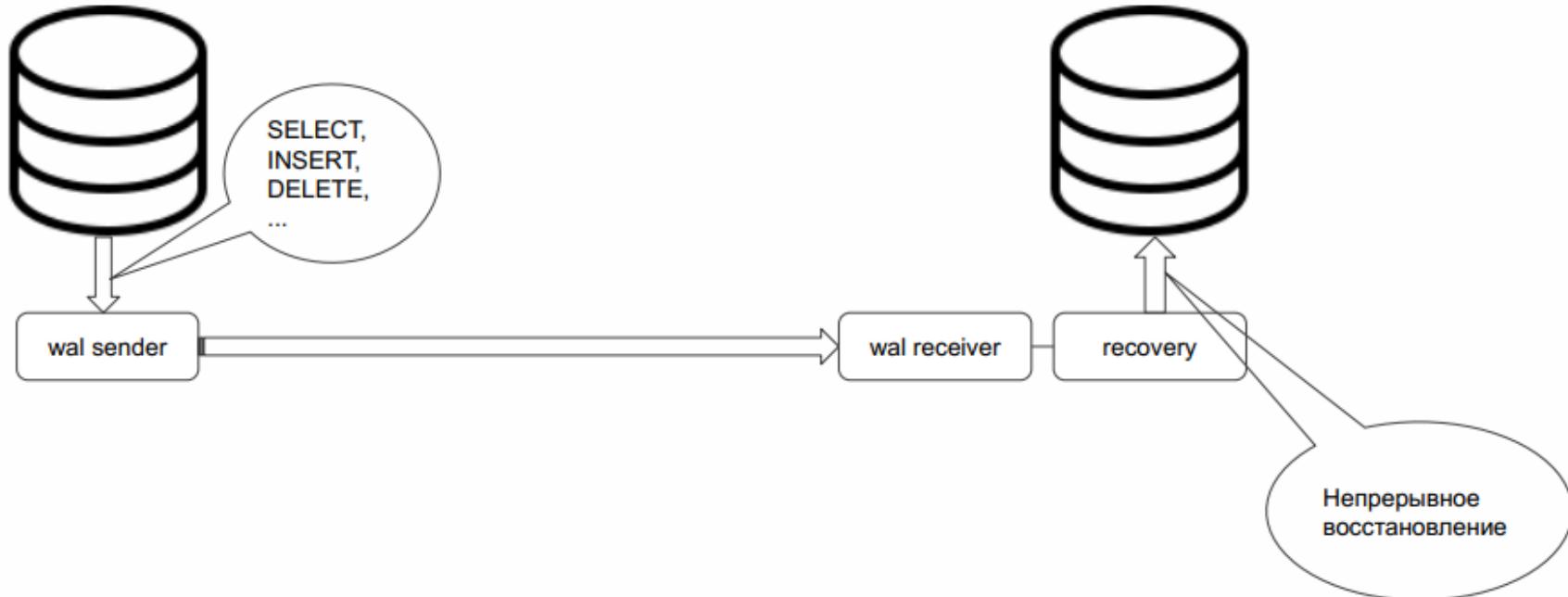


# Использование физической репликации

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, copy 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...)
- триггеры и пользовательские блокировки



# 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.

+ 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)

- 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



# Куда смотреть

## На Мастере:

Процесс можно отслеживать в представлении *pg\_current\_wal\_lsn()*,  
остальные — представление *pg\_stat\_replication*.

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()*.



# Параметры конфигурации

**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 с.)

**recovery\_min\_apply\_delay** – время задержки на восстановление

**max\_replication\_slots** – количество слотов



# Создание физической реплики

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/17/main2 17 main2
```

Удалим оттуда файлы

```
$ rm -rf /var/lib/postgresql/17/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/17/main2
```

Стартуем кластер

```
$ pg_ctlcluster 17 main2 start
```

Смотрим как стартовал

```
$ pg_lsclusters
```



# Повышение Реплики до Мастера

Перевод реплики в состояние мастера

**\$ pg\_ctlcluster 17 main2 promote**

*Что произойдет?*



# Повышение Реплики до Мастера

Перевод реплики в состояние мастера

```
$ pg_ctlcluster 17 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, **а в Patroni есть ☺**



# 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

Или воспользоваться утилитой [pg\\_rewind](#)



# Логическая репликация

---

# 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.

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).



# Отличия от физической репликации

По сути тут нет понятий Мастер и Реплика.

На сервере создается публикация, на которую другие серверы могут подписываться.

Выборочная репликация отдельных таблиц.

Подписчику передается информация об изменениях строк в таблицах:  
двоичная совместимость не требуется.



# 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.

Применение изменений происходит без выполнения команд SQL и связанных с этим накладных расходов на разбор и планирование, что уменьшает нагрузку на подписчика.

Требуется установка уровня журнала **wal\_level = logical**.



# Подписчики

Получают и применяют изменения: без разбора, трансформаций и планирования — сразу выполнение.

Возможны конфликты с локальными данными.



# Назначение логической репликации

1. Консолидация и общие справочники
2. Обновление основной версии сервера
3. Мастер-мастер (в будущем)



# В новых версиях

С 15 версии можно фильтровать записи и колонки.

С 16 версии стало возможным логическую репликацию настроить таким образом, что можно подписаться на публикацию на физической реплике.



# Создание логической реплики

Используем два сервера и настроим логическую репликацию.

**ALTER SYSTEM SET wal\_level = logical;**

Рестартуем кластер

**\$ sudo pg\_ctlcluster 17 main restart**

На первом сервере создаем публикацию:

**\c db\_name**

**CREATE TABLE test(i int);**

**CREATE PUBLICATION test\_pub FOR TABLE test;**

**\dRp+**

**\password**



# Создание логической реплики

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



# Создание логической реплики

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

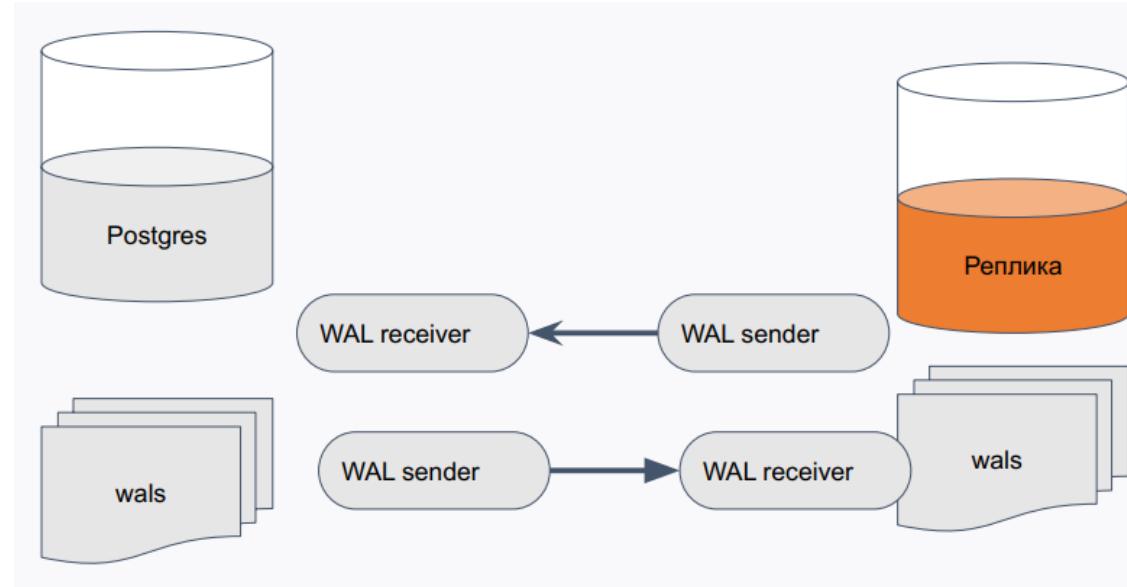
```
$ tail /var/log/postgresql/postgresql-16-main2.log
```



# Примеры применения

---

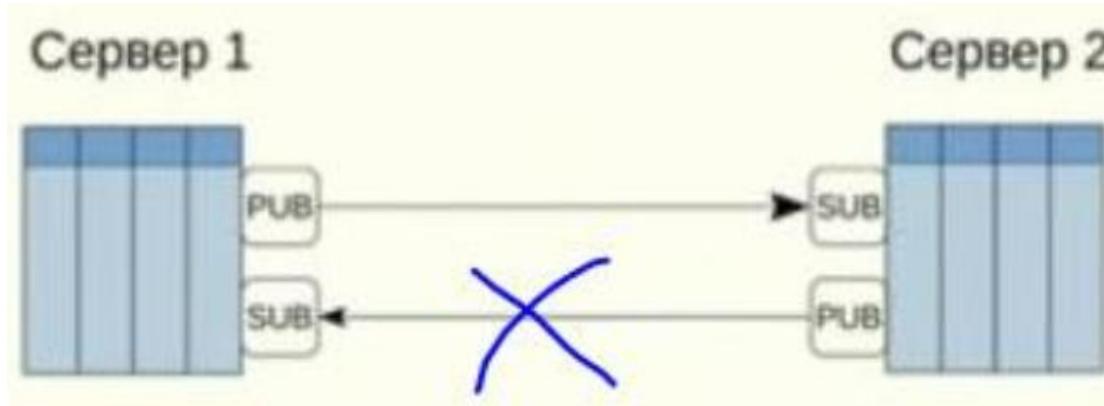
# Мастер – мастер репликация



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



# Мастер – мастер репликация



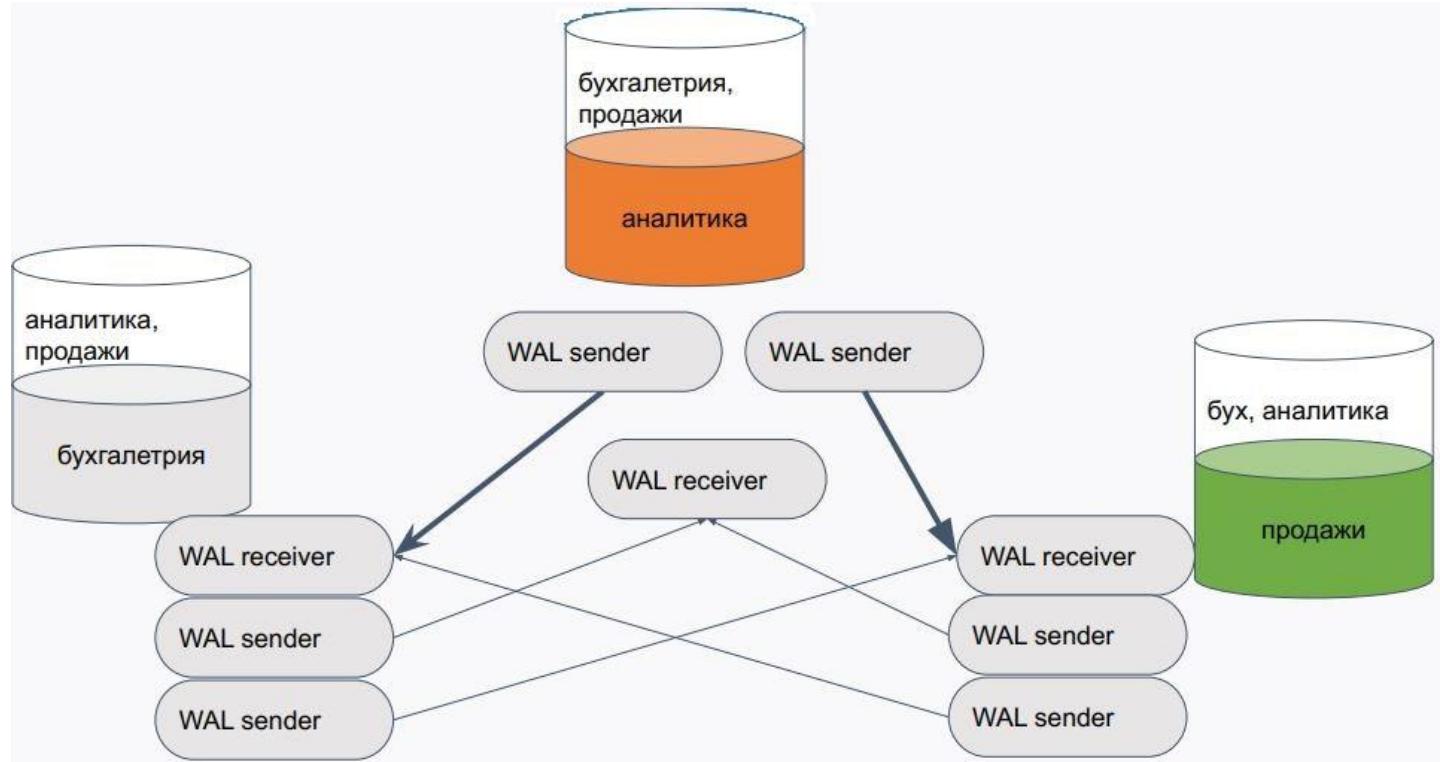
- В ванильном PostgreSQL нельзя одновременно создать на таблицу подписку и публикацию на одном сервере и зеркально сделать публикацию с подпиской на другом сервере.
- Запрещено создание подписки, порождающей цикл.

# Мастер – мастер репликация



- В ванильном PostgreSQL нельзя **БЫЛО ДО** 16-й версии.
  - Теперь для создания этого достаточно указать опцию `origin = none`.
- ```
CREATE SUBSCRIPTION test_sub
  CONNECTION 'host=localhost port=5432 user=postgres password=test
  dbname=replica' PUBLICATION test_pub WITH (copy_data = false, origin = none);
```

# Мастер мастер репликация: Percona eXtraDB Cluster

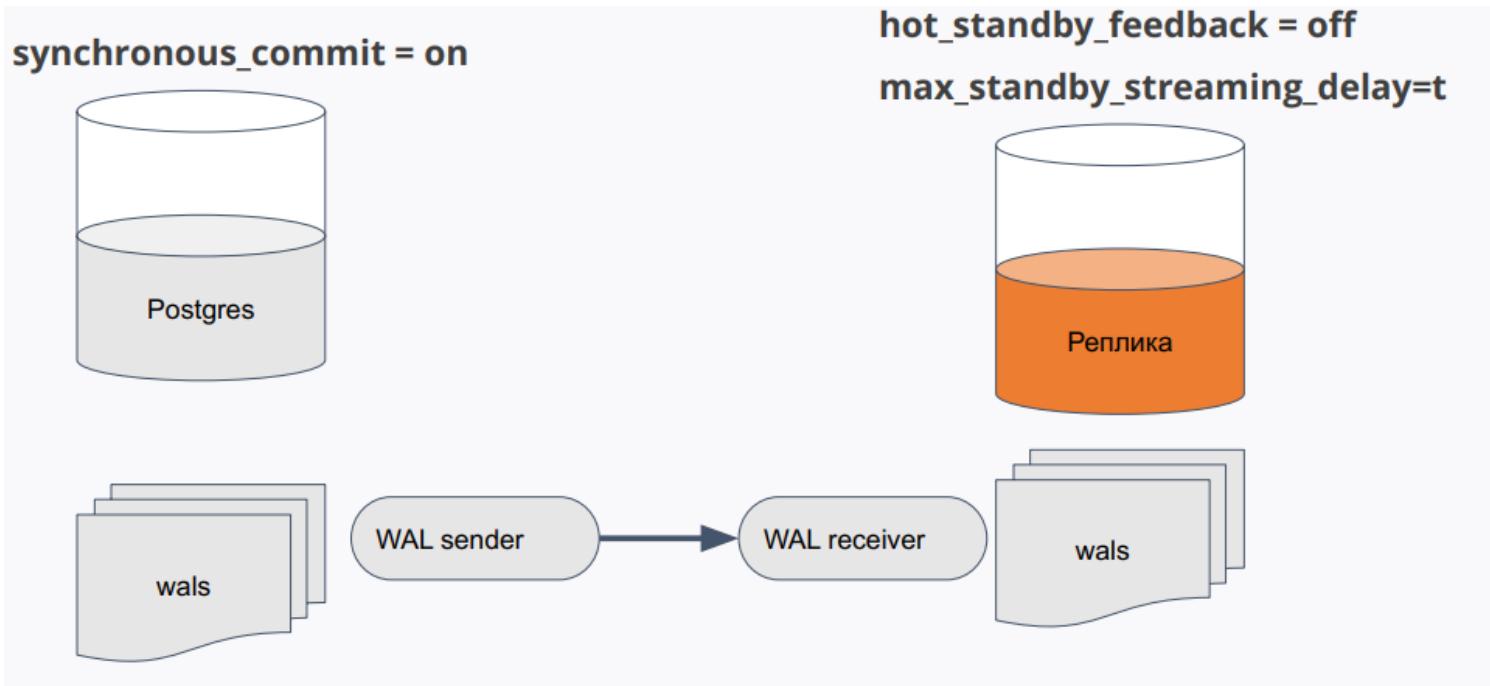


# Мастер – мастер репликация

1. MultiMaster от компании Postgres Pro  
(расширение для СУБД Postgres Pro Enterprise)
  2. Postgres Plus xDB Replication Server with MultiMaster Replication (MMR) от компании EnterpriseDB
  3. Bucardo
- ...

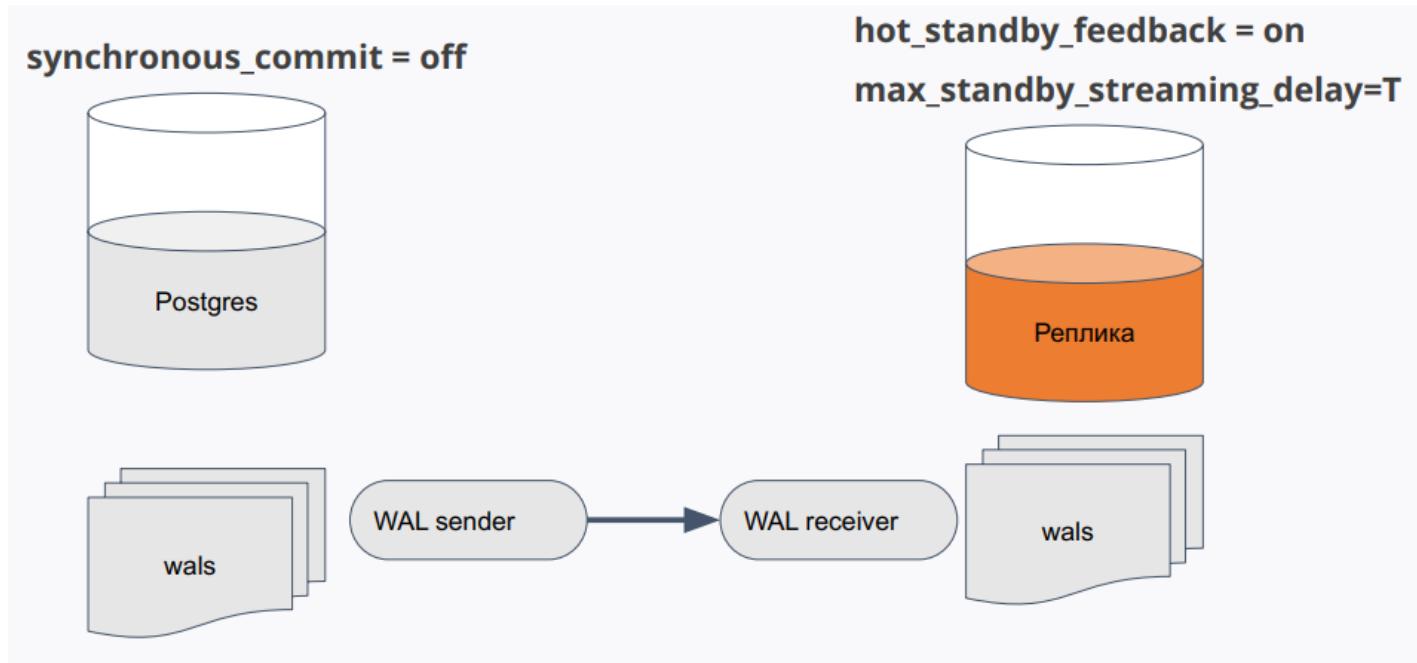


# Горячий резерв for high availability



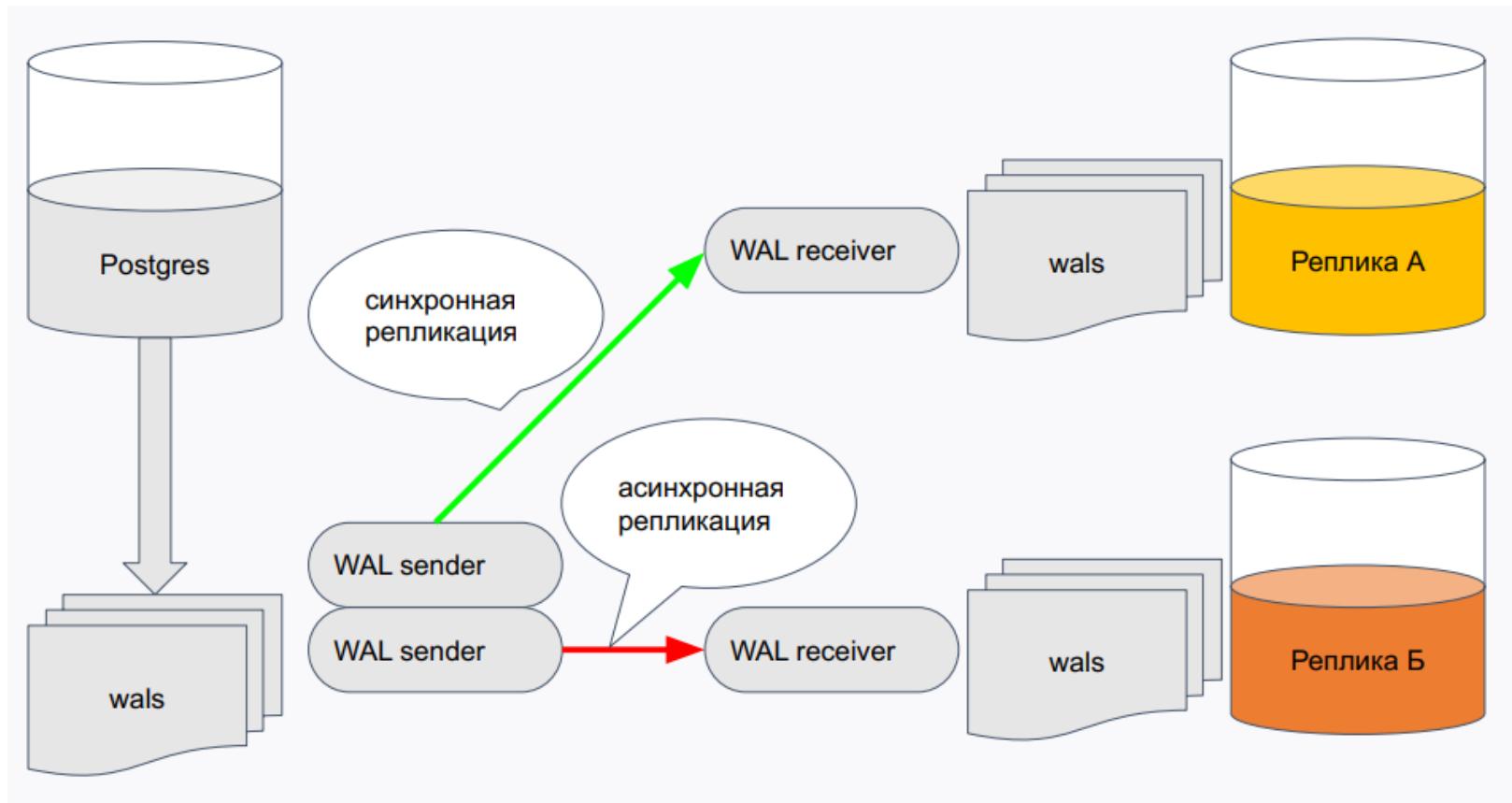
- синхронная репликация, реплика должна максимально соответствовать мастеру
- запросы к реплике возможны, но не приоритетны

# Балансировка OLTP

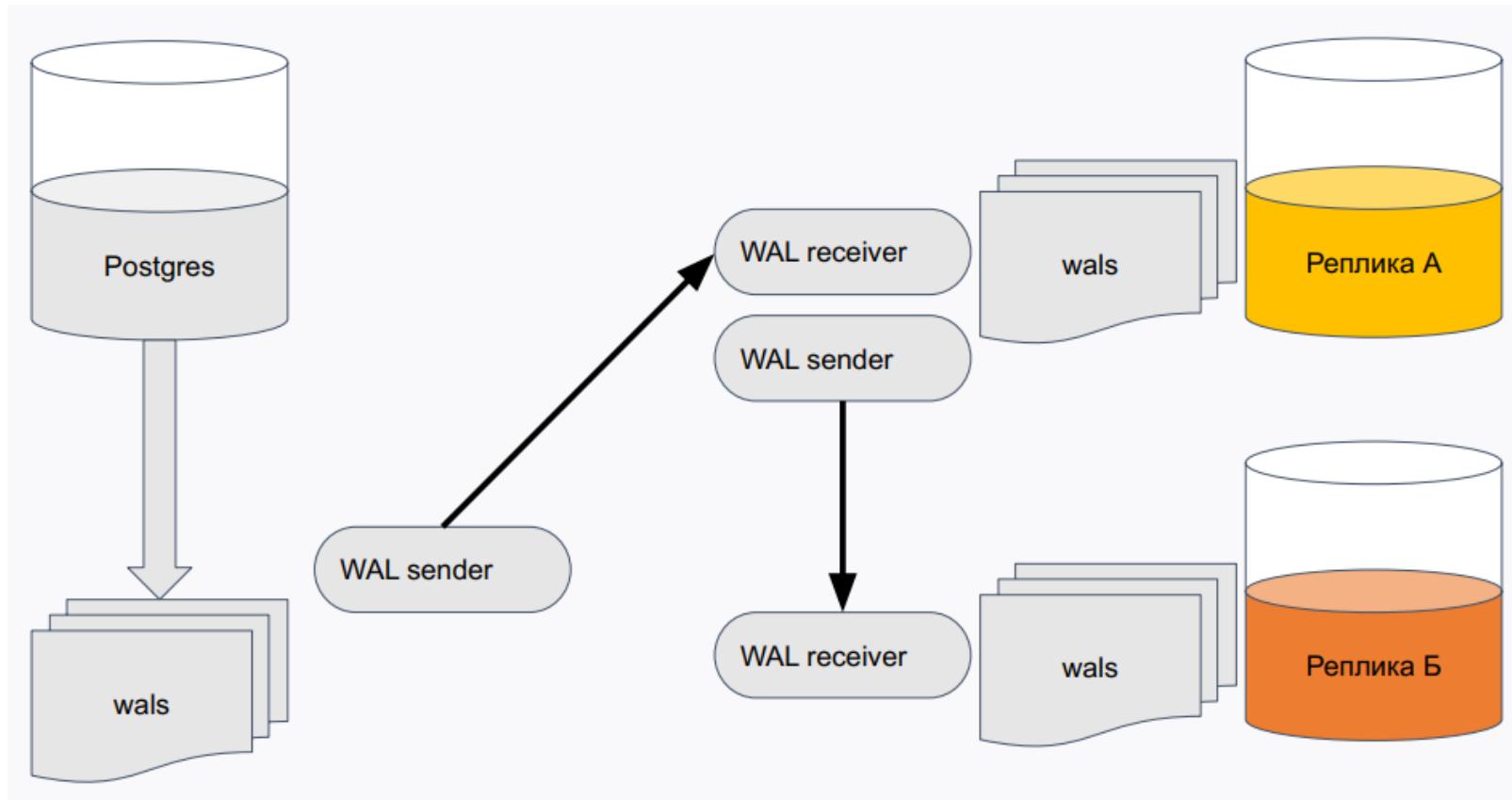


- Много коротких запросов
- запросы на реплике должны отрабатываться
- долгие запросы повлияют на мастер, но в идеале их не должно быть

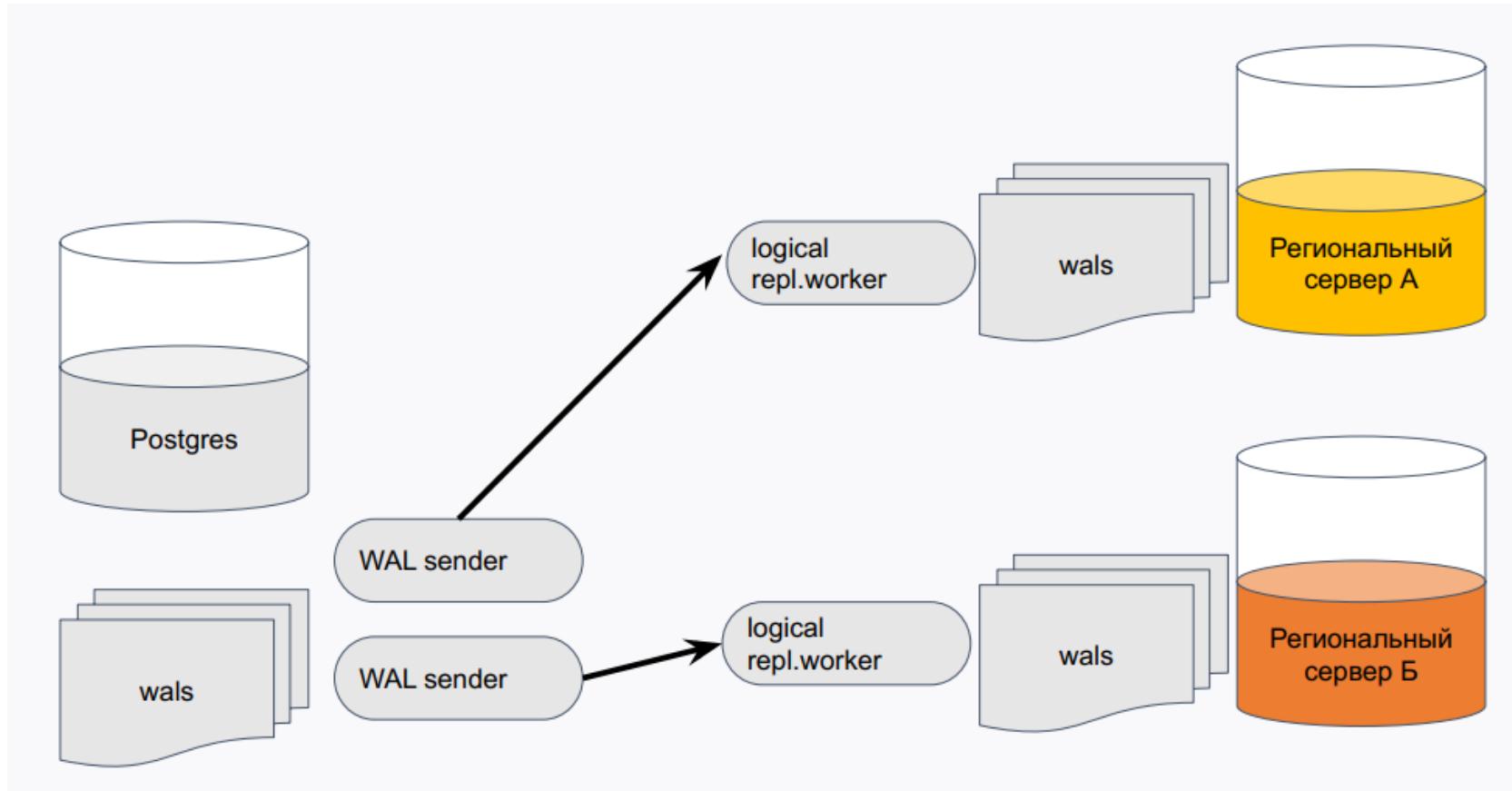
# Горизонтальное масштабирование с НА



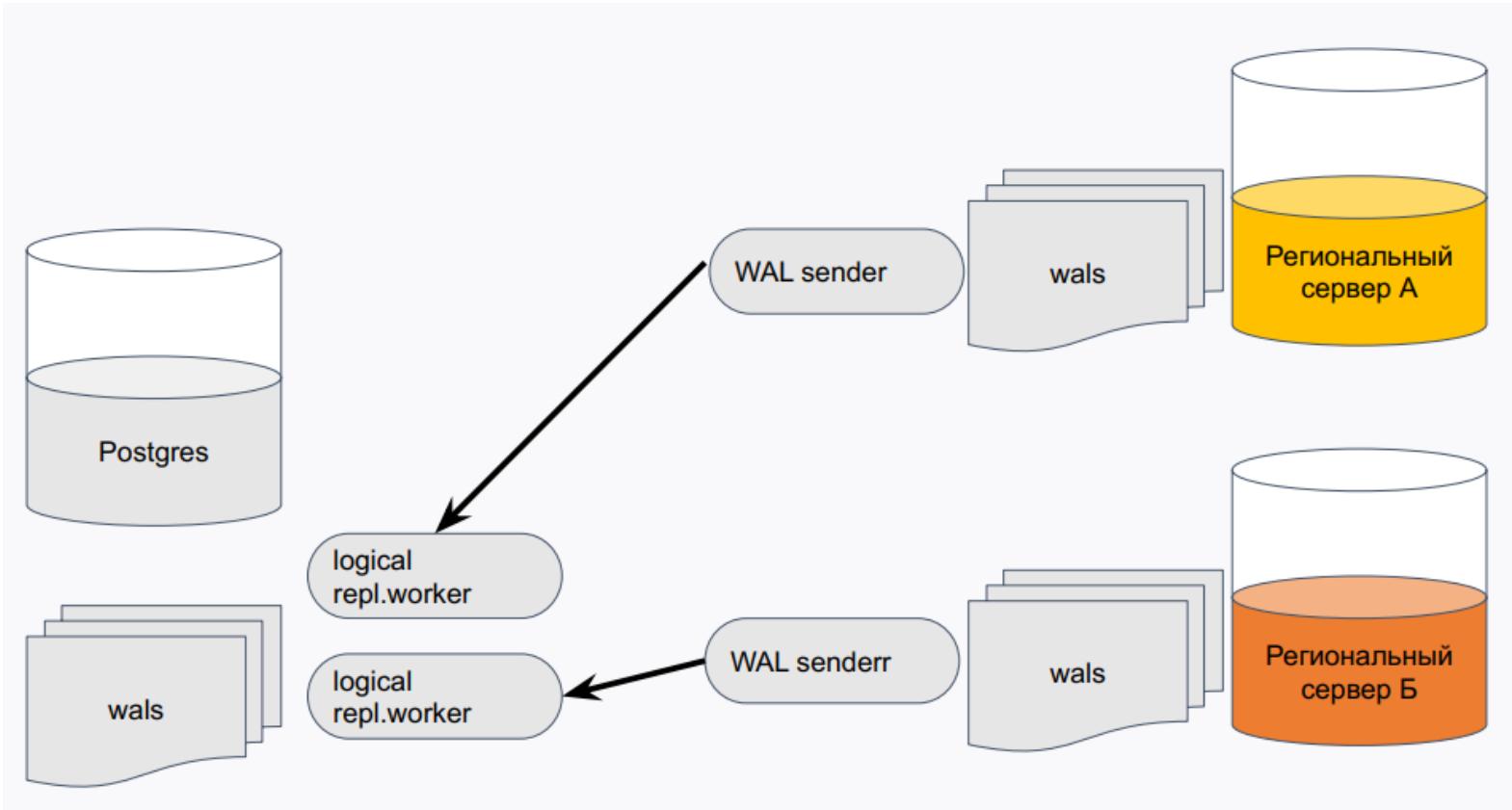
# Каскадная репликация



# Рассылка справочников



# Объединение данных



# Вопросы



если есть вопросы



если вопросов нет

# Рефлексия





**С какими впечатлениями уходите с вебинара?**

# Заполните, пожалуйста, опрос о занятии

---

Мы читаем все ваши сообщения  
и берем их в работу 📋 ❤️

