

# Репликация

## Обзор логической репликации



16

### Авторские права

© Postgres Professional, 2017–2024

Авторы: Егор Рогов, Павел Лузанов, Илья Баштанов, Алексей Береснев

Фото: Олег Бартунов (монастырь Пху и пик Бхрикути, Непал)

### Использование материалов курса

Некоммерческое использование материалов курса (презентации, демонстрации) разрешается без ограничений. Коммерческое использование возможно только с письменного разрешения компании Postgres Professional. Запрещается внесение изменений в материалы курса.

### Обратная связь

Отзывы, замечания и предложения направляйте по адресу:

[edu@postgrespro.ru](mailto:edu@postgrespro.ru)

### Отказ от ответственности

Компания Postgres Professional не несет никакой ответственности за любые повреждения и убытки, включая потерю дохода, нанесенные прямым или косвенным, специальным или случайным использованием материалов курса. Компания Postgres Professional не предоставляет каких-либо гарантий на материалы курса. Материалы курса предоставляются на основе принципа «как есть» и компания Postgres Professional не обязана предоставлять сопровождение, поддержку, обновления, расширения и изменения.

Логическая репликация

Уровни журнала

Публикации и подписки

Обнаружение и разрешение конфликтов

Варианты использования реплики

## Публикующий сервер

- читает собственные журнальные записи
- декодирует их в изменения строк данных
- отправляет подписчикам

## Сервер-подписчик

- получает записи из потока репликации
- применяет изменения к своим таблицам

## Особенности

- публикация-подписка: поток данных возможен в обе стороны
- требуется совместимость на уровне протокола
- возможна выборочная репликация отдельных таблиц

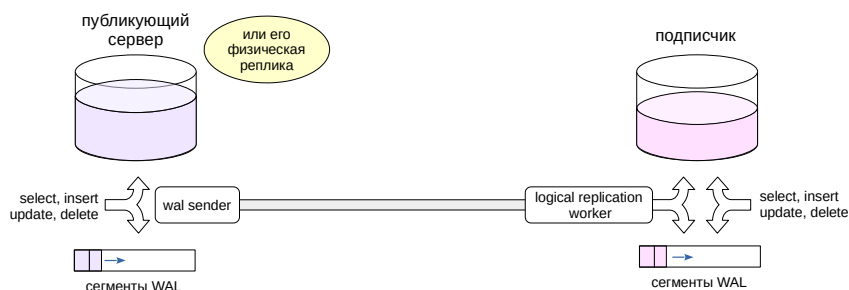
При физической репликации только один сервер (мастер) выполняет изменения и генерирует журнальные записи. Остальные серверы (реплики) только читают журнальные записи мастера и применяют их.

При логической репликации все серверы работают в обычном режиме, могут изменять данные и генерировать собственные журнальные записи. Любой сервер может *публиковать* свои изменения, а другие — *подписываться* на них. При этом один и тот же сервер может как публиковать изменения, так и подписываться на другие. Это позволяет организовать произвольные потоки данных между серверами.

Публикующий сервер читает собственные журнальные записи, но не пересылает их подписчикам не в исходном виде (как при физической репликации), а предварительно декодирует их в «логический», независимый от платформы и версии PostgreSQL вид. Поэтому для логической репликации обычно не нужна двоичная совместимость, реплика должна лишь понимать протокол репликации. Также можно получать и применять изменения не всех объектов, а только отдельных таблиц.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication>

# Логическая репликация



На публикующем сервере процесс `wal_sender` формирует журнальные записи, отражающие изменения в публикуемых данных, а фоновый процесс `logical replication worker` на сервере-подписчике получает информацию от публикующего сервера и применяет ее.

Подписчик может получать изменения не только напрямую с публикующего сервера, но и с его физической реплики. В этом случае отправку изменений подписчику выполняет процесс `wal_sender` физической реплики. Такая схема работы полезна для уменьшения нагрузки на публикующий сервер.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication-publication>

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication-subscription>

## Публикация

- включает одну или несколько таблиц базы данных
- можно указать столбцы и фильтр для строк
- обрабатывает команды INSERT, UPDATE, DELETE, TRUNCATE
- выдает изменения построчно после фиксации транзакции
- использует слот логической репликации

## Подписка

- получает и применяет изменения
- возможна начальная синхронизация
- без разбора, переписывания и планирования — сразу выполнение
- возможны конфликты с локальными данными

Логическая репликация использует модель «публикация-подписка».

На одном сервере создается *публикация*, которая может включать ряд таблиц одной базы данных. Начиная с версии 15 можно опубликовать только часть данных таблицы: указать набор столбцов и задать условие фильтрации для строк. Другие серверы могут *подписываться* на эту публикацию: получать и применять изменения.

Реплицируются только измененные строки таблиц (а не команды SQL). Команды DDL не передаются; таблицы-приемники на подписчике надо создавать вручную. Но есть возможность автоматической начальной синхронизации содержимого таблиц при создании подписки.

После фиксации транзакции информация о строках, которые она изменила, извлекается из записей WAL на сервере публикации — эта процедура называется *логическим декодированием*. Сформированные сообщения пересылаются подписке по протоколу репликации в формате, независимом от платформы и версии сервера.

Применение изменений происходит без выполнения команд SQL и связанных с этим накладных расходов на разбор и планирование. С другой стороны, результат выполнения одной команды SQL может превратиться в множество однострочных изменений.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication>

Параметр *wal\_level*

<b>minimal</b>	<	<b>replica</b>	<	<b>logical</b>
восстановление после сбоя		восстановление после сбоя  восстановление из резервной копии, репликация		восстановление после сбоя  восстановление из резервной копии, репликация  логическая репликация

Чтобы публикующий сервер смог сформировать сообщения об изменениях на уровне табличных строк, в журнал необходимо помещать дополнительную информацию, в частности идентификаторы затрагиваемых при репликации строк и сообщения о фактах изменения определений таблиц и типов данных. Это позволяет подписчику в любой момент знать структуру объектов, участвующих в репликации.

Такой расширенный уровень журнала называется **logical**. Поскольку по умолчанию используется уровень *replica*, для логической репликации потребуется изменить значение параметра *wal\_level* на публикующем сервере.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/protocol-logical-replication#PROTOCOL-LOGICAL-MESSAGES-FLOW>

## Логическая репликация

Пусть на первом сервере имеется таблица:

```
=> CREATE DATABASE replica_overview_logical_dba;
```

```
CREATE DATABASE
```

```
=> \c replica_overview_logical_dba
```

You are now connected to database "replica\_overview\_logical\_dba" as user "student".

```
=> CREATE TABLE test(id integer PRIMARY KEY, descr text);
```

```
CREATE TABLE
```

Склонируем кластер с помощью автономной копии, как мы делали в теме «Обзор физической репликации», но команде pg\_basebackup не будем передавать ключ -R, поскольку нам потребуется независимый сервер, а не реплика.

```
student$ rm -rf /home/student/tmp/backup
```

```
student$ pg_basebackup --pgdata=/home/student/tmp/backup --checkpoint=fast
```

Если второй сервер работает, остановим его.

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 replica stop
```

Cluster is not running.

Перемещаем резервную копию в каталог данных второго сервера, поменяв владельца файлов:

```
student$ sudo rm -rf /var/lib/postgresql/16/replica
```

```
student$ sudo mv /home/student/tmp/backup /var/lib/postgresql/16/replica
```

```
student$ sudo chown -R postgres: /var/lib/postgresql/16/replica
```

Запускаем второй сервер:

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 replica start
```

Получили два независимых сервера, на каждом из них есть пустая таблица test. Добавим в таблицу на первом сервере пару строк:

```
=> INSERT INTO test VALUES (1, 'Раз'), (2, 'Два');
```

```
INSERT 0 2
```

Теперь мы хотим настроить между серверами логическую репликацию. Для этого понадобится дополнительная информация в журнале публикующего сервера:

```
=> ALTER SYSTEM SET wal_level = logical;
```

```
ALTER SYSTEM
```

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 main restart
```

На первом сервере создаем публикацию:

```
student$ psql -d replica_overview_logical_dba
```

```
=> CREATE PUBLICATION test_pub FOR TABLE test;
```

```
CREATE PUBLICATION
```

```
=> \dRp+
```

```

              Publication test_pub
 Owner | All tables | Inserts | Updates | Deletes | Truncates | Via root
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
student | f          | t       | t       | t       | t       | f
Tables:
"public.test"
```

На втором сервере подписываемся на эту публикацию:

```
student$ psql -p 5432 -d replica_overview_logical_dba
```

```
=> CREATE SUBSCRIPTION test_sub
CONNECTION 'port=5432 user=student dbname=replica_overview_logical_dba'
PUBLICATION test_pub;
```

```
NOTICE: created replication slot "test_sub" on publisher
CREATE SUBSCRIPTION
```

```
=> \dRs
```

```
      List of subscriptions
  Name  | Owner | Enabled | Publication
-----+-----+-----+-----
test_sub | student | t      | {test_pub}
(1 row)
```

Проверяем репликацию:

```
=> INSERT INTO test VALUES (3, 'Три');
```

```
INSERT 0 1
```

```
=> SELECT * FROM test;
```

```
 id | descr
----+-----
  1 | Раз
  2 | Два
  3 | Три
(3 rows)
```

Состояние подписки можно посмотреть в представлении:

```
=> SELECT * FROM pg_stat_subscription \gx
```

```
-[ RECORD 1 ]-----+-----
subid          | 24578
subname        | test_sub
pid            | 27827
leader_pid     |
reliid         |
received_lsn   | 0/30042B8
last_msg_send_time | 2024-11-18 15:00:20.378875+03
last_msg_receipt_time | 2024-11-18 15:00:20.408324+03
latest_end_lsn  | 0/30042B8
latest_end_time | 2024-11-18 15:00:20.378875+03
```

К процессам сервера-подписчика добавился logical replication worker (его номер указан в pg\_stat\_subscription.pid):

```
student$ ps -o pid,command --ppid 27531
```

```
  PID COMMAND
27534 postgres: 16/replica: checkpointer
27535 postgres: 16/replica: background writer
27538 postgres: 16/replica: walwriter
27539 postgres: 16/replica: autovacuum launcher
27540 postgres: 16/replica: logical replication launcher
27794 postgres: 16/replica: student replica_overview_logical_dba [local] idle
27827 postgres: 16/replica: logical replication apply worker for subscription 24578
```



## Режимы идентификации для изменения и удаления

- столбцы первичного ключа (по умолчанию)
- столбцы указанного уникального индекса с ограничением NOT NULL
- все столбцы
- без идентификации (по умолчанию для системного каталога)

## Конфликты — нарушение ограничений целостности

репликация приостанавливается до устранения конфликта вручную

Вставка новых строк происходит достаточно просто. Интереснее обстоит дело при изменениях и удалениях — в этом случае надо как-то идентифицировать старую версию строки. По умолчанию для этого используются столбцы первичного ключа, но при определении таблицы можно указать и другие способы (replica identity): использовать уникальный индекс или использовать все столбцы. Можно вообще отказаться от поддержки репликации для некоторых таблиц (по умолчанию не реплицируются таблицы системного каталога).

Поскольку таблицы на сервере публикации и сервере подписки могут изменяться независимо друг от друга, при вставке новых версий строк возможны конфликты — нарушения ограничений целостности. В этом случае процесс применения записей приостанавливается до тех пор, пока конфликт не будет разрешен вручную.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/sql-altertable>

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication-conflicts>

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/sql-altersubscription>

## Конфликты

Локальные изменения на подписчике не запрещаются. Вставим строку в таблицу на втором сервере:

```
=> INSERT INTO test VALUES (4, 'Четыре (локально)');  
INSERT 0 1
```

Если теперь строку с таким же значением первичного ключа вставить на публикующем сервере, при ее применении на стороне подписки произойдет конфликт.

```
=> INSERT INTO test VALUES (4, 'Четыре');  
INSERT 0 1  
=> INSERT INTO test VALUES (5, 'Пять');  
INSERT 0 1
```

Подписка не может применить изменение, репликация остановилась.

```
=> SELECT * FROM pg_stat_subscription \gx
```

```
-[ RECORD 1 ]-----+-----  
subid          | 24578  
subname        | test_sub  
pid            |  
leader_pid     |  
reliid         |  
received_lsn   |  
last_msg_send_time |  
last_msg_receipt_time |  
latest_end_lsn  |  
latest_end_time |
```

```
=> SELECT * FROM test;
```

```
 id | descr  
----+-----  
  1 | Раз  
  2 | Два  
  3 | Три  
  4 | Четыре (локально)  
(4 rows)
```

Чтобы разрешить конфликт, удалим строку на втором сервере и немного подождем...

```
=> DELETE FROM test WHERE id=4;  
DELETE 1  
=> SELECT * FROM test;
```

```
 id | descr  
----+-----  
  1 | Раз  
  2 | Два  
  3 | Три  
  4 | Четыре  
  5 | Пять  
(5 rows)
```

Репликация возобновилась.

---

## Удаление подписки

Если репликация больше не нужна, надо аккуратно удалить подписку — иначе на публикующем сервере останется открытым репликационный слот.

```
=> DROP SUBSCRIPTION test_sub;  
  
NOTICE: dropped replication slot "test_sub" on publisher  
DROP SUBSCRIPTION
```



## Не реплицируются

- команды DDL
- значения последовательностей
- большие объекты (lo)
- изменения представлений, материализованных представлений и внешних таблиц

## Не поддерживаются

- автоматическое разрешение конфликтов

Логическая репликация имеет довольно много ограничений.

Не реплицируются команды DDL — все изменения схемы данных надо переносить вручную.

Реплицироваться могут только обычные базовые таблицы и секционированные таблицы. То есть нельзя реплицировать отношения другого рода, такие как представления, материализованные представления и внешние таблицы.

Не реплицируются значения последовательностей. Это означает, что если сервер-подписчик добавляет строки в таблицу с суррогатным уникальным ключом, для которой настроена репликация, возможны конфликты. Конфликтов можно избежать, выделяя двум серверам разные диапазоны значений последовательностей, или используя вместо них универсальные уникальные идентификаторы (UUID).

Нет возможности автоматического разрешения конфликтов.

Эти ограничения уменьшают применимость логической репликации.

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logical-replication-restrictions>

## Ссылочная целостность

для TRUNCATE нужно включать в публикацию все таблицы, на которые ссылаются внешние ключи

## Нужно постоянное соединение

неактивный слот препятствует удалению сегментов WAL и удерживает горизонт очистки

## Могут вызвать проблемы

массовые изменения данных  
изменения, сделанные долгими транзакциями

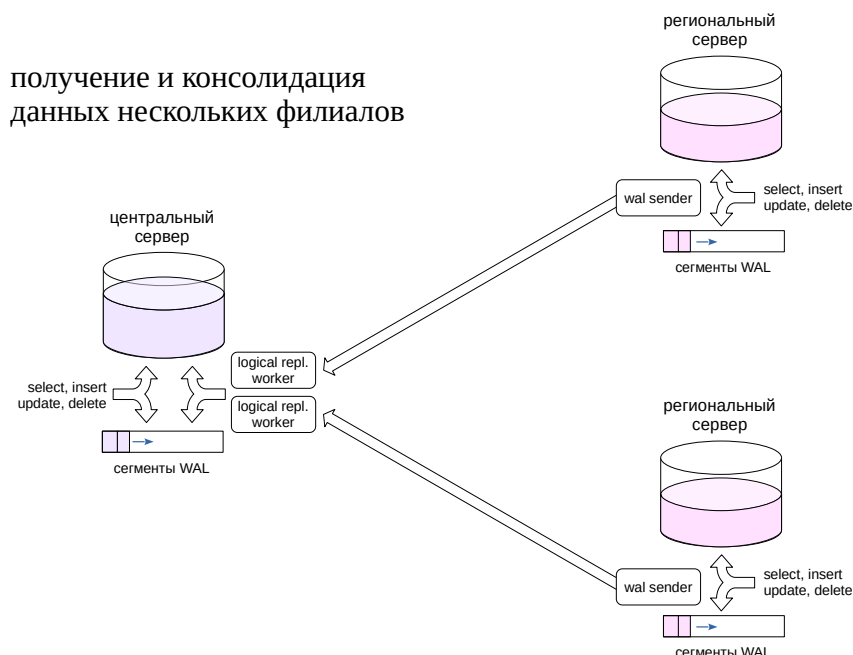
Для правильной репликации команды TRUNCATE нужно включать в ту же публикацию все таблицы, на которые ссылаются внешние ключи опустошаемой таблицы.

Соединение между серверами публикации и подписки должно быть достаточно стабильным. При разрыве слот репликации становится неактивным и сервер вынужден хранить сегменты WAL до момента восстановления соединения. Неактивный слот также удерживает горизонт очистки.

Изменения реплицируются построчно, поэтому выполнение на публикующем сервере команды SQL, затрагивающей много строк, приведет к повышенной нагрузке на подписчик.

Конфигурация по умолчанию не очень хорошо справляется с долгими транзакциями — они увеличивают нагрузку на публикующий сервер, поскольку публикация передает изменения только после фиксации транзакции. Параметр подписки streaming позволяет сгладить проблему: подписка может получать изменения строк без задержки и либо накапливать их во временном файле, либо сразу же применять, если есть свободный фоновый процесс.

# 1. Консолидация



Рассмотрим несколько задач, которые можно решить с помощью логической репликации.

Пусть имеются несколько региональных филиалов, каждый из которых работает на собственном сервере PostgreSQL. Задача состоит в консолидации части данных на центральном сервере.

Для решения задачи на региональных серверах создаются публикации необходимых данных. Центральный сервер подписывается на эти публикации. Полученные данные можно обрабатывать с помощью триггеров на стороне центрального сервера (например, приводя данные к единому виду).

Такая же схема, развернутая наоборот, позволяет, например, передавать справочную информацию от центрального сервера региональным.

С точки зрения бизнес-логики также есть множество особенностей, требующих внимания. В каких-то случаях может быть проще периодически передавать данные в пакетном режиме.

На иллюстрации: на центральном сервере работают два процесса приема журналов, по одному на каждую подписку.

## 2. Обновление серверов

обновление основной версии  
без прерывания обслуживания



13

Задача: обеспечить обновление основной версии сервера без прерывания обслуживания клиентов.

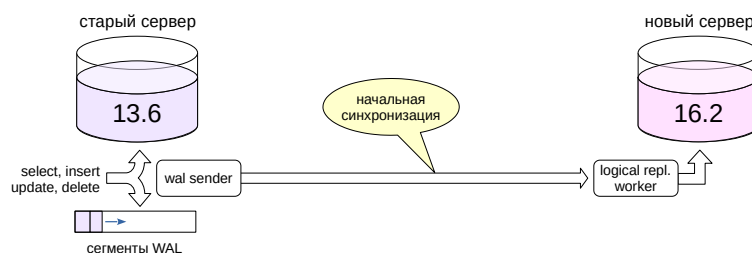
Поскольку между разными основными версиями нет двоичной совместимости, физическая репликация не помогает. Однако логическая репликация дает возможности для решения этой задачи.

Как обычно, требуются внешние средства для переключения пользователей между серверами.

Вначале создается новый сервер с желаемой версией PostgreSQL.

## 2. Обновление серверов

обновление основной версии  
без прерывания обслуживания

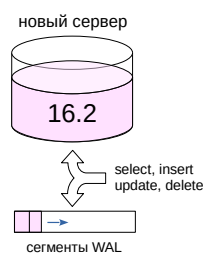


Затем между серверами настраивается логическая репликация всех необходимых баз и данные синхронизируются. Это возможно благодаря тому, что для логической репликации не требуется двоичной совместимости между серверами.



## 2. Обновление серверов

обновление основной версии  
без прерывания обслуживания

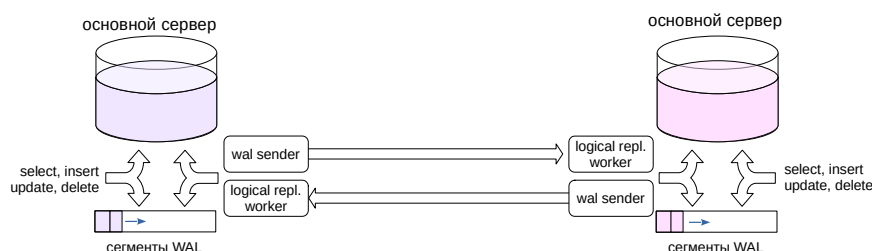


После этого клиенты переключаются на новый сервер, а старый выключается.

На самом деле процесс обновления с помощью логической репликации гораздо более сложен и сопряжен со значительными трудностями. Несколько подробнее он рассматривается в курсе DBA2, тема «Обновление сервера».

### 3. Мастер-мастер

кластер, в котором  
данные могут изменять несколько серверов



16

Задача: обеспечить надежное хранение данных на нескольких серверах с возможностью записи на любом сервере (что полезно, например, для геораспределенной системы).

Для решения можно использовать двунаправленную репликацию, передавая изменения в одних и тех же таблицах от одного сервера к другому и обратно.

Двунаправленная репликация появилась в PostgreSQL 16: можно одновременно опубликовать таблицу и подписаться на ее изменения на другом сервере.

Конечно, прикладная система должна быть построена таким образом, чтобы избегать конфликтов при изменении данных в одних и тех же таблицах. Например, использовать глобальные уникальные идентификаторы или гарантировать, что разные серверы работают с разными диапазонами ключей.

Надо учитывать, что система мастер-мастер, построенная на логической репликации, не обеспечивает сама по себе выполнение глобальных распределенных транзакций и, следовательно, согласованность данных между серверами. Кроме того, никаких средств для автоматизации обработки сбоев, подключения или удаления узлов из кластера и т. п. в PostgreSQL не предусмотрено — эти задачи должны решаться внешними средствами.

Логическая репликация передает изменения строк  
отдельных таблиц

- разнонаправленная

- совместимость на уровне протокола

Модель публикация — подписчик

Следует учитывать имеющиеся ограничения

1. Настройте логическую репликацию произвольной таблицы в другую на том же самом сервере.
2. Настройте двунаправленную логическую репликацию одной и той же таблицы на двух разных серверах.

1. Если попробовать выполнить обычные действия, команда CREATE SUBSCRIPTION «повиснет». Внимательно изучите документацию:

<https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/sql-createsubscription>

2. Склонируйте второй сервер из резервной копии, как было показано в демонстрации.

При создании подписок на обоих серверах укажите следующие параметры: `copy_data = false`, `origin = none`.

## 1. Репликация на одном сервере

Тестовая таблица:

```
=> CREATE DATABASE replica_overview_logical_dba;
```

CREATE DATABASE

```
=> \c replica_overview_logical_dba
```

You are now connected to database "replica\_overview\_logical\_dba" as user "student".

```
=> CREATE TABLE test (  
      id int  
);
```

CREATE TABLE

Копия базы с таблицей:

```
=> \c student
```

You are now connected to database "student" as user "student".

```
=> CREATE DATABASE replica_overview_logical_dba2 TEMPLATE replica_overview_logical_dba;
```

CREATE DATABASE

И установим необходимый уровень журнала:

```
=> ALTER SYSTEM SET wal_level = logical;
```

ALTER SYSTEM

```
=> \q
```

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 main restart
```

Подключаемся к базам данных:

```
student$ psql replica_overview_logical_dba
```

```
student$ psql replica_overview_logical_dba2
```

В первой базе создадим публикацию:

```
=> CREATE PUBLICATION test FOR TABLE test;
```

CREATE PUBLICATION

Команда CREATE SUBSCRIPTION по умолчанию создает слот репликации, а для этого дожидается завершения всех транзакций, активных на момент начала создания слота. Одной из таких транзакция является та, которая выполняет команду CREATE SUBSCRIPTION, что приводит к бесконечному ожиданию.

Проблема решается созданием слота вручную и указанием его имени при создании подписки:

```
=> SELECT pg_create_logical_replication_slot('test_slot','pgoutput');
```

```
pg_create_logical_replication_slot  
-----  
(test_slot,0/216BAC8)  
(1 row)
```

```
=> CREATE SUBSCRIPTION test  
CONNECTION 'user=student dbname=replica_overview_logical_dba'  
PUBLICATION test WITH (slot_name = test_slot, create_slot = false);
```

```
| CREATE SUBSCRIPTION
```

Проверим:

```
=> INSERT INTO test SELECT * FROM generate_series(1,100);
```

INSERT 0 100

```
| => SELECT count(*) FROM test;
```

```
count
-----
100
(1 row)
```

Репликация работает.

Удалим публикацию, подписку и вторую базу данных.

```
=> DROP PUBLICATION test;
```

```
DROP PUBLICATION
```

```
=> DROP SUBSCRIPTION test;
```

```
NOTICE: dropped replication slot "test_slot" on publisher
DROP SUBSCRIPTION
```

```
=> DROP DATABASE replica_overview_logical_dba2 (FORCE);
```

```
DROP DATABASE
```

## 2. Двухнаправленная репликация

Клонируем сервер с помощью резервной копии:

```
student$ pg_basebackup --pgdata=/home/student/tmp/backup --checkpoint=fast
```

Убеждаемся, что второй сервер остановлен, и выкладываем резервную копию:

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 replica stop
```

```
Cluster is not running.
```

```
student$ sudo rm -rf /var/lib/postgresql/16/replica
```

```
student$ sudo mv /home/student/tmp/backup /var/lib/postgresql/16/replica
```

```
student$ sudo chown -R postgres: /var/lib/postgresql/16/replica
```

Запускаем второй сервер:

```
student$ sudo pg_ctlcluster 16 replica start
```

База данных с таблицей и настройка уровня журнала также были клонированы:

```
student$ psql -p 5433 replica_overview_logical_dba
```

```
=> SHOW wal_level;
```

```
wal_level
-----
logical
(1 row)
```

```
=> SELECT count(*) FROM test;
```

```
count
-----
100
(1 row)
```

Публикуем таблицу на обоих серверах:

```
=> CREATE PUBLICATION test FOR TABLE test;
```

```
CREATE PUBLICATION
```

```
=> CREATE PUBLICATION test FOR TABLE test;
```

```
CREATE PUBLICATION
```

Подписываемся:

```
=> CREATE SUBSCRIPTION test
```

```
CONNECTION 'port=5433 user=student dbname=replica_overview_logical_dba'
PUBLICATION test WITH (copy_data = false, origin = none);
```

```
NOTICE: created replication slot "test" on publisher
CREATE SUBSCRIPTION
```

```
=> CREATE SUBSCRIPTION test
CONNECTION 'port=5432 user=student dbname=replica_overview_logical_dba'
PUBLICATION test WITH (copy_data = false, origin = none);
```

```
NOTICE: created replication slot "test" on publisher
CREATE SUBSCRIPTION
```

Изменяем строки таблицы:

```
=> UPDATE test SET id = id + 100;
```

```
ERROR: cannot update table "test" because it does not have a replica identity and
publishes updates
```

```
HINT: To enable updating the table, set REPLICA IDENTITY using ALTER TABLE.
```

Чтобы изменения и удаления реплицировались, нужно задать идентификацию строк. По умолчанию строки идентифицируются по первичному ключу.

```
=> ALTER TABLE test ADD PRIMARY KEY (id);
```

```
ALTER TABLE
```

```
=> ALTER TABLE test ADD PRIMARY KEY (id);
```

```
ALTER TABLE
```

Повторяем попытку:

```
=> UPDATE test SET id = id + 100;
```

```
UPDATE 100
```

```
=> UPDATE test SET id = id + 100;
```

```
UPDATE 100
```

Смотрим результат:

```
=> SELECT min(id), max(id) FROM test;
```

```
min | max
-----+-----
201 | 300
(1 row)
```

```
=> SELECT min(id), max(id) FROM test;
```

```
min | max
-----+-----
201 | 300
(1 row)
```