PostgreSQL 13.

Тюнинг,

Kubernetes,

облака.

A81 Аристов Евгений. PostgreSQL 13. Тюнинг, Kubernetes, облака. - М.: ООО «Сам Полиграфист», 2021. - 492 с.

ISBN 978-5-00166-427-7

В данной книге подробно изучается внутреннее устройство PostgreSQL 13, начиная с вариантов установки, физического устройства этой системы управления базами данных, заканчивая бэкапами и репликацией, а также разбираются кластерные и облачные решения на основе PostgreSQL.

Книга написана понятным языком с использованием подробных примеров. Исходные коды и ссылки, используемые в книге, выложены на github.

Главы логически выстроены по пути усложнения материала и позволяют разобраться, как правильно развернуть кластер PostgreSQL с нуля на отдельных серверах, в виртуальном и облачном исполнении. Подробно рассматриваются настройки, отвечающие за производительность и варианты их тюнинга.

Отдельно выделены несколько глав, где рассматриваются варианты оптимизации с и спользованием различных механизмов: индексы, секционирование, джойны и другое.

Книга будет интересна и полезна широкой аудитории: разработчикам, администраторам баз данных, архитекторам программного обеспечения, в том числе микросервисной архитектуры.

Тираж 100 экз. Заказ № 102464.

Отпечатано в типографии «OneBook.ru» ООО «Сам Полиграфист» 129090 г. Москва, Протопоповский пер., 6

www.onebook.ru

© Аристов Е.Н., 2021.

0 785001 664277

ISBN 978-5-00166-427-7

# Оглавление

Об авторе	4
1. Установка PostgreSQL 13	5
2. Физический уровень	23
3. Работа с консольной утилитой psql	42
4. ACID && MVCC. Vacuum и autovacuum	48
5. Уровни изоляции транзакций	64
6. Логический уровень	74
7. Работа с правами пользователя	89
8. Журналы	104
9. Блокировки	133
10. Настройка PostgreSQL	158
11. Работа с большим объёмом реальных данных	178
12. Виды индексов. Работа с индексами и оптимизация запросов	194
13. Различные виды join'ов. Применение и оптимизация	215
14. Сбор и использование статистики	240
15. Оптимизация производительности. Профилирование. Мониторинг	253
16. Секционирование	268
17. Резервное копирование и восстановление	288
18. Виды и устройство репликации в PostgreSQL	310
19. PostgreSQL и Google Kubernetes Engine	330
20. Кластеры высокой доступности для PostgreSQL	364
21. Кластеры для горизонтального масштабирования PostgreSQL	398
22. PostgreSQL и Google Cloud Platform	432
23. PostgreSQL и AWS	453
24. PostgreSQL и Azure	469
25. PostgreSQL и Яндекс Облако	481
Послесловие от автора	492

# Об авторе

Для начала, хотелось бы поблагодарить за то, что вы выбрали эту книгу. Я в IT уже больше 20 лет. Начинал, как и многие когда-то с ZX Spectrum. Написал свою первую игру наподобие текстового Dictator. Тогда все хранилось на простых аудиокассетах, а язык был Basic... Потом IBM 8086. Хотя кто уже помнит те времена... Дальше DOS, первый Windows 3.11, - профильный университет, базы данных большие и маленькие, сотни проектов, - виртуализация, кластеризация и highload. В какой-то момент понял, что хочу учить людей, нести светлое и доброе в наш мир. И вот я больше года читаю свои авторские курсы по Постгресу в «ОТUS Онлайн-образование» и «УЦ Специалист» при МГТУ им Н.Э. Баумана<sup>2</sup>.

За это время понял, насколько не хватает хорошей книги по лучшим методикам и возможностям самой популярной СУБД<sup>3</sup> PostgreSQL. В этой книге будут описаны практические рекомендации, проведён глубокий анализ внутреннего устройства для понимания принципов работы системы и возможностей её тонкой настройки. Ну и куда без самого популярного оркестратора контейнеризации k8s<sup>4</sup> и облаков. Конечно рассмотрим и различные виды кластеризации Постгреса.

Ссылки из данной книги будут расположены на github<sup>5</sup> для удобства перехода. В репозитории ссылки будут разбиты по номерам тем, номер ссылки будет в квадратных скобках [1]. Я всегда готов к сотрудничеству - об этом можно посмотреть на моём личном сайте: <a href="https://aristov.tech">https://aristov.tech</a>.

Спасибо за поддержку Илье @JorianR, который и положил начало моей преподавательской карьеры. Отличный комьюнити-менеджер. Спасибо Алексею Цыкунову @erlong15. Мой наставник, Профессионал с большой буквы, опытнейший DBA<sup>6</sup> и просто замечательный человек. Спасибо любимой жене Светлане @asveta за поддержку. Спасибо редактору книги @alandreei, который заставил меня плакать, переделывая финальный вариант раз пять. Спасибо Сергею Краснову @SerjReds - приложил руку к моему долгому пути к преподаванию. Ну, и конечно же, любимой дочке Анастасии, это её рисунок вы видите на обложке книги.

Желаю вам получить удовольствие от прочтения книги и удачи в карьере.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> ОТУС URL: https://otus.ru/ (дата обращения 15.02.2021)

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup> УЦ Специалист URL: <a href="https://www.specialist.ru/">https://www.specialist.ru/</a> (дата обращения 15.02.2021)

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup> Система Управления Базами Данных

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup> Kubernetes

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup> Мой github URL: https://github.com/aeuge/Postgres13book (дата обращения 15.02.2021)

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup> DataBase Architector/Administrator

# 1. Установка PostgreSQL 13

Давайте рассмотрим основные варианты установки СУБД. Их можно разделить как по видам  $OC^7$ , так и по способу установки: на конкретной OC, docker<sup>8</sup>, docker-compose<sup>9</sup>, в k8s различными способами: через манифесты или пакетный менеджер  $helm^{10}$ . Также в этой главе мы рассмотрим вариант использования Постгреса как DBaaS<sup>11</sup> в облаке Google. Более подробно облако Google и остальные облака мы рассмотрим в соответствующих главах.

Начнём с самого общепринятого - установка СУБД на конкретной ОС. В текущих реалиях есть три стандартных ОС: Windows, Linux, MacOS X. Рекомендую использовать Linux, но в принципе работать будет на любой ОС. Здесь и далее будут ссылки на официальную документацию контрибьютора Postgres - сайт компании PostgresPro - <a href="https://postgrespro.ru">https://postgrespro.ru</a>. Ссылка на страницу установки<sup>12</sup>.

Итак, **Windows**. Postgres выпускается для следующих 64-битных версий Windows:

- Windows 8.1, 10
- Windows Server 2008 R2 и новее.

Опять есть два варианта:

- установка в графическом интерактивном режиме
- в режиме командной строки.

В первом варианте всё просто, скачиваем установочный дистрибутив и, ответив на несколько несложных вопросов и нажимая кнопку далее, мы установим СУБД на компьютер. Ссылка на дистрибутив<sup>13</sup>. Ссылка на процесс установки<sup>14</sup>.

В режиме командной строки мы можем сразу сами задать ряд параметров<sup>15</sup>:

- путь каталога инсталляции: /D=путь
- полностью автоматическая установка: /S
- INI-файл, содержащий параметры установки сервера: /init=*uмя\_ini- файла*

<sup>8</sup> Docker URL: https://www.docker.com/ (дата обращения 15.02.2021) [1]

https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/installation-bin (дата обращения 15.02.2021) [4]

https://www.postgresql.org/download/windows/ (дата обращения 15.02.2021) [5]

(дата обращения 15.02.2021) [7]

<sup>&</sup>lt;sup>7</sup> Операционная система

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup> Docker Compose URL: <a href="https://docs.docker.com/compose/">https://docs.docker.com/compose/</a> (дата обращения 15.02.2021) [2]

<sup>&</sup>lt;sup>10</sup> Helm URL: https://helm.sh/ (дата обращения 15.02.2021) [3]

<sup>&</sup>lt;sup>11</sup> Database As a Service

<sup>&</sup>lt;sup>12</sup> Страница установки URL:

<sup>&</sup>lt;sup>13</sup> Дистрибутив Постгрес URL:

<sup>14</sup> Процесс установки URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-windows#GUI-INSTALLATION-WIN">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-windows#GUI-INSTALLATION-WIN</a> (дата обращения 15.02.2021) [6]

<sup>15</sup> Параметры установки URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-windows#WIN-CLI-INSTALLATION">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-windows#WIN-CLI-INSTALLATION</a>

Если вы хотите скорректировать стандартные параметры, вы должны создать INI-файл вручную и указать там один или несколько параметров. В разделе [options] данного файла можно задать следующие параметры:

- InstallDir путь для установки сервера. Если вы зададите параметр /D в командной строке, значение InstallDir будет иметь приоритет
- DataDir путь для создания баз данных по умолчанию
- Port порт TCP/IP для приёма подключений. По умолчанию: 5432
- **SuperUser -** имя пользователя, который получит права администратора баз данных
- Password пароль этого пользователя
- noExtConnections = 1 не разрешать внешние подключения
- **Coding** = UNICODE кодировка символов для использования в базе данных
- Locale локаль для использования в базе данных
- vcredist = no не устанавливать распространяемые библиотеки Visual C (это можно сделать, только если эти библиотеки уже установлены в системе)
- envvar = 1 установить полезные для Postgres переменные окружения: PGDATA, PGDATABASE, PGUSER, PGPORT, PGLOCALEDIR
- **needoptimization** = 0 отключить автоматическую настройку параметров конфигурации в зависимости от имеющихся системных ресурсов
- datachecksums = 0 отключить контрольные суммы в кластере
- serviceaccount пользователь Windows, от имени которого будет запускаться служба Postgres. Указанный пользователь должен иметь право запуска служб Windows. По умолчанию служба Postgres запускается от имени NT AUTHORITY\NetworkService, специальной учётной записи для служб Windows
- servicepassword пароль для пользователя Windows, указанного в параметре serviceaccount
- serviceid имя службы Postgres
- **islibc** = 1 использовать libc в качестве провайдера основного правила сортировки

В целом, установка Постгреса на Windows на продакшн-системах не рекомендуется. В тренировочных целях, в принципе, можно.

#### MacOS X

Ссылка на дистрибутив<sup>16</sup>. Опять же варианты установки через GUI<sup>17</sup> или, например, homebrew<sup>18</sup>.

https://www.postgresql.org/download/macosx/ (дата обращения 15.02.2021) [8]

<sup>&</sup>lt;sup>16</sup> Дистрибутив Постгрес под MacOS URL:

<sup>&</sup>lt;sup>17</sup> GUI (Graphical User Interface) или ГИП (графический интерфейс пользователя)

<sup>&</sup>lt;sup>18</sup> Homebrew URL: https://brew.sh/ (дата обращения 15.02.2021) [9]

#### Linux

Переходим к самой рекомендованной ОС и самым популярным вариантам установки. Ссылка на процесс установки<sup>19</sup>. Здесь и далее мы будем рассматривать дистрибутив **Ubuntu 2020.10 Groovy Gorilla**<sup>20</sup>. На других версиях Ubuntu/других дистрибутивах Линукс все команды будут также работать, хотя возможны незначительные изменения, всё это есть в документации. Вариант GUI мы не рассматриваем, так как в реальных проектах сервера используются без графической оболочки. В варианте работы с GUI устанавливаем или через установку приложений (магазин типа Ubuntu Software или дистрибутив с сайта), или через командную строку и работаем из GUI клиента, например, DBeaver<sup>21</sup>.

Остаётся самый используемый вариант - командная строка, и тут есть три варианта:

1) простая установка (на версиях Ubuntu 2020.04 и ниже. Установится дефолтная версия для конкретной ОС. Например, в Ubuntu 2020.04 это будет PostgreSQL 12). В Ubuntu 2020.10 мы так установить Постгрес не сможем, так как для данного дистрибутива нет нужных пакетов в репозитории (действительно на 15.02.2021. Конечно, чуть позже поддержку добавят):

# sudo apt install postgresql

**2)** расширенная установка, где можно выбрать версию дистрибутива, что конкретно устанавливать (сервер, клиент или всё вместе, а также другие расширения). Рекомендованный вариант. Команды установки приложены на github<sup>22</sup> (здесь и далее выполняемые нами команды будут помечены полужирным курсивом. Без курсива будет предложен подходящий вариант, но выполнять его не будем).

Обновим список пакетов и саму систему:

sudo apt update && sudo apt upgrade -y

Добавим репозиторий с последней версией Постгреса:

sudo sh -c 'echo "deb http://apt.postgresql.org/pub/repos/apt \$(lsb\_release -cs)-pgdg main" > /etc/apt/sources.list.d/pgdg.list'

Добавим ключ репозитория:

wget --quiet -O - https://www.postgresql.org/media/keys/ACCC4CF8.asc | sudo apt-key add -

https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/01/installing.txt (дата обращения 07.03.2021) [13]

<sup>&</sup>lt;sup>19</sup> Установка под Linux URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-linux">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/binary-installation-on-linux</a> (дата обращения 15.02.2021) [10]

<sup>&</sup>lt;sup>20</sup> Ubuntu 2020.10 URL: <a href="https://releases.ubuntu.com/groovy/">https://releases.ubuntu.com/groovy/</a> (дата обращения 15.02.2021) [11]

<sup>&</sup>lt;sup>21</sup> DBeaver URL: https://dbeaver.io/ (дата обращения 15.02.2021) [12]

<sup>&</sup>lt;sup>22</sup> Установка PostgreSQL 13 URL:

Обновим список пакетов и установим Постгрес: sudo apt-get update && sudo apt-get -y install postgresql

Для удобства все вышеперечисленные команды собраны в одну используя символы &&:

aeugene@postgres13:~\$ sudo apt update && sudo apt upgrade -y && sudo sh -c 'echo "deb http://apt.postgresql.org/pub/repo s/apt \$(lsb\_release -cs)-pgdg main" > /etc/apt/sources.list.d/pgdg.list' && wget --quiet -0 - https://www.postgresql.org /media/keys/ACCC4CF8.asc | sudo apt-key add - && sudo apt-get update && sudo apt-get -y install postgresql

```
Success. You can now start the database server using:

pg_ctlcluster 13 main start

Ver Cluster Port Status Owner Data directory Log file

13 main 5432 down postgres /var/lib/postgresql/13/main /var/log/postgresql/postgresql-13-main.log
```

Кластер Постгреса успешно установлен и настроен по умолчанию. Что значат конкретные значения 13, main и т.д. мы разберём в следующей главе "Физический уровень".

3) сборка PostgreSQL из пакетов (вариант для гурманов). В основном это предназначено для применения кастомных патчей - они модифицируют исходный код на С для внесения изменений в ядро СУБД. Позволяет значительно расширить функционал или кастомизировать поведение. Единственный минус этого варианта, кроме сложности развертывания, это обновление версии Постгреса - так как исходники, естественно, меняются от версии к версии и нужно заново изменять патч, а если это патч от сторонней организации...

Вот один из примеров кастомного патча, с помощью которого можно закрыть изменение данных в таблице напрямую даже от суперпользователя  $БД^{23}$  - <a href="https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private">https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private</a> $^{24}$ .

Для сборки PostgreSQL из пакетов мы должны проделать следующие шаги:

Скачиваем нужную версию Постгреса с FTP<sup>25</sup>. В данном случаем нам нужна версия 12.1<sup>26</sup>:

wget https://ftp.postgresql.org/pub/source/v12.1/postgresql-12.1.tar.gz

Скачаем патч из репозитория:

wget <a href="https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private">https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private</a>

\_

<sup>&</sup>lt;sup>23</sup> База данных

<sup>&</sup>lt;sup>24</sup> Github AbdulYadi URL: <a href="https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private">https://github.com/AbdulYadi/postgresql-private</a> (дата обращения 15.02.2021) [14]

<sup>&</sup>lt;sup>25</sup> File Transfer Protocol URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/File\_Transfer\_Protocol">https://en.wikipedia.org/wiki/File\_Transfer\_Protocol</a> (дата обращения 07.03.2021) [15]

<sup>&</sup>lt;sup>26</sup> PostgreSQL 12.1 URL: <a href="https://ftp.postgresql.org/pub/source/v12.1/postgresql-12.1.tar.gz">https://ftp.postgresql.org/pub/source/v12.1/postgresql-12.1.tar.gz</a> (дата обращения 07.03.2021) [16]

#### Применим патч:

#### run patch -p0 < path-to-downloaded-patch-file

Соберём Постгрес из исходников следуя командам из файла INSTALL в каталоге Постгреса:

./configure
make
su
make install
adduser postgres

mkdir /usr/local/pgsql/data

chown postgres /usr/local/pgsql/data

su - postgres

/usr/local/pgsql/bin/initdb -D /usr/local/pgsql/data

/usr/local/pgsql/bin/pg\_ctl -D /usr/local/pgsql/data -I logfile start

Как видим, всё не так просто.

Теперь при попытке модифицировать табличку с приватным модификатором мы получим следующую ошибку:

**INSERT INTO public.test VALUES (1, 'abc')**;

ERROR: do not modify table with "private modify" option outside SQL, PLPGSQL or other SPI-based function

Модифицировать данные мы сможем только через хранимые функции с нужными правами.

Все предыдущие варианты установки на ОС Linux можно выполнить как на отдельной физической машине, так и на виртуальной. Сейчас и в дальнейшем мы будем использовать BM<sup>27</sup> в облаке Google<sup>28</sup>. Варианты в облаках AWS, Azure и Яндекс Облако будут в дальнейших главах.

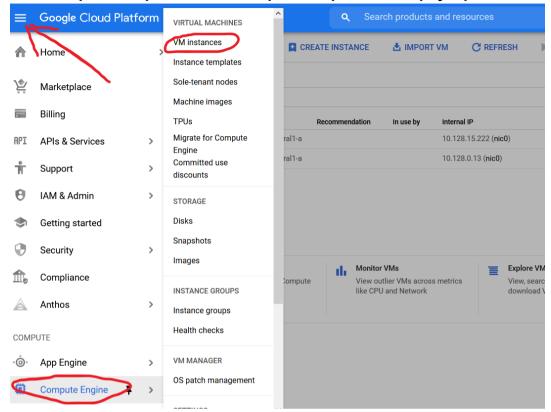
-

<sup>&</sup>lt;sup>27</sup> Виртуальная машина

<sup>&</sup>lt;sup>28</sup> Google Cloud Platform URL: https://cloud.google.com/ (дата обращения 07.03.2021) [17]

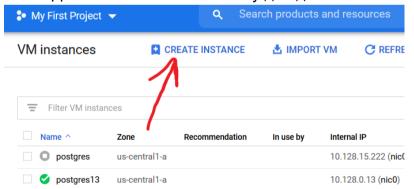
ВМ мы будем разворачивать в пространстве GCE<sup>29</sup>. Есть **два простых варианта**, как развернуть ВМ:

Первый вариант - можно прямо через GUI в браузере.



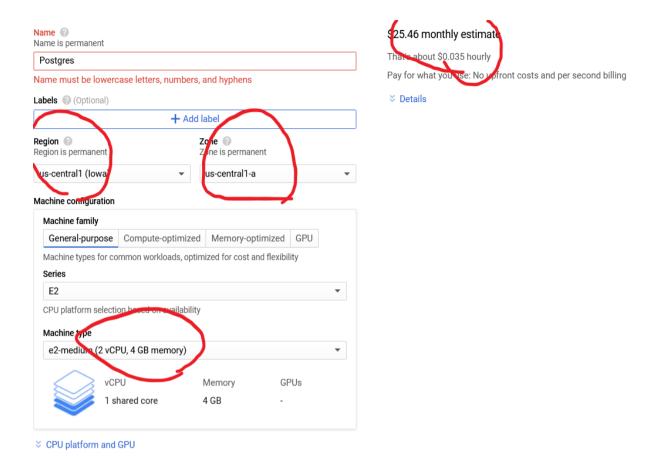
В левом верхнем углу нажимаем на кнопку выбора продукта, затем выбираем Compute Engine и VM Instances.

Далее мы нажимаем кнопку для добавления BM - Create Instance.



После этого выбираем тип BM и её характеристики. Чем мощнее BM, тем больше в итоге мы заплатим. Оплата начисляется в зависимости от времени работы BM, так что общая рекомендация - выключать BM, когда не используете.

<sup>&</sup>lt;sup>29</sup> Google Compute Engine



Несколько замечаний: имя инстанса может состоять только из латинских букв в нижнем регистре, цифр и дефисов. Оно должно быть уникально в рамках вашего проекта.

Здесь же мы можем выбрать регион и в нём зону, где будет физически расположена ВМ - в зависимости от этого будет рассчитана стоимость владения. Чем ближе к вам физически будет ВМ, тем меньше пинг<sup>30</sup> и выше скорость передачи.

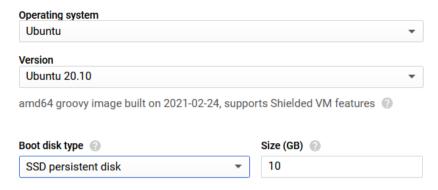
Также можно выбрать количество виртуальных ядер и памяти. По умолчанию типа BM e2-medium (2 ядра и 4 гигабайта памяти) нам хватит для небольшого инстанса Постгреса.

Справа вверху будет указана стоимость за месяц, если ВМ будет включена 24/7. Если ВМ выключена, с нас будут списываться деньги только за использование диска.

Далее мы выбираем ОС, размер и тип жёсткого диска нашей ВМ.

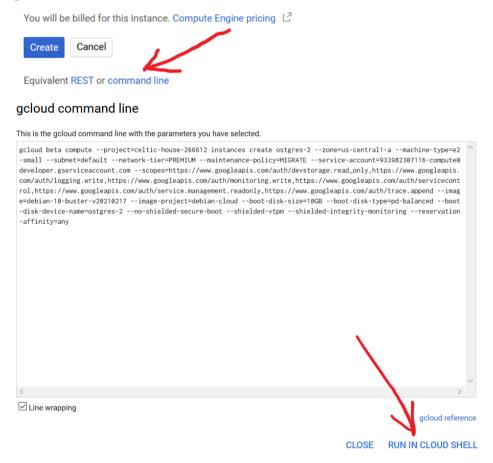


<sup>&</sup>lt;sup>30</sup> Ping URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Ping">https://en.wikipedia.org/wiki/Ping</a> (дата обращения 07.03.2021) [18]



В данном случае мы выбрали Ubuntu Groovv и SSD<sup>31</sup>-диск на 10 Гб. Соответственно чем больше и быстрее выбираем диск, тем больше будет стоимость месячного владения. После выбора мы можем проверить насколько увеличилась цифра оплаты за месяц. Остальные настройки ВМ мы будем рассматривать в дальнейших главах по мере необходимости.

Второй вариант: в самом низу, рядом с кнопкой создания ВМ есть кнопка command line, нажав которую мы получим код для выполнения утилитой cli<sup>32</sup> gcloud<sup>33</sup>.



<sup>&</sup>lt;sup>31</sup> SSD URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Solid-state\_drive">https://en.wikipedia.org/wiki/Solid-state\_drive</a> (дата обращения 07.03.2021) [19]

<sup>32</sup> Command line interface

<sup>&</sup>lt;sup>33</sup> Gcloud URL: https://cloud.google.com/sdk/gcloud (дата обращения 07.03.2021) [20]

И, опять же, есть два варианта:

- нажать Run in cloud shell прямо в браузере откроется эмуляция терминала, можно оттуда выполнить команду развёртывания ВМ и в дальнейшем работать через браузерный терминал
- **скопировать команду** и использовать собственный терминал. Так мы и будем использовать **cli gcloud** в дальнейшем

В нашем случае развернём ВМ с 2 ядрами и 4 гигами<sup>34</sup> памяти на ОС Ubuntu Groovy с жёстким диском SSD на 10 гигабайт:

```
aeugene@Aeuge:/mnt/c/Users/arist$ gcloud beta compute --project=celtic-house-266612 instances create postgres13 --zone=u s-central1-a --machine-type=e2-medium --subnet=default --network-tier=PREMIUM --maintenance-policy=MIGRATE --service-acc ount=933982397116-compute@developer.gserviceaccount.com --scopes=https://www.googleapis.com/auth/devstorage.read_only,https://www.googleapis.com/auth/loogging.write,https://www.googleapis.com/auth/monitoring.write,https://www.googleapis.com/auth/servicecontrol,https://www.googleapis.com/auth/service.amanagement.readonly,https://www.googleapis.com/auth/trace.append --image=ubuntu-2010-groovy-v20210211a --image-project=ubuntu-os-cloud --boot-disk-size=10GB --boot-disk-type=pd-ssd --boot-disk-device-name=postgres13 --no-shielded-secure-boot --shielded-vtpm --shielded-integrity-monitoring --reservat ion-affinity=any

Created [https://www.googleapis.com/compute/beta/projects/celtic-house-266612/zones/us-central1-a/instances/postgres13].
WARNING: Some requests generated warnings:
- The resource 'projects/ubuntu-os-cloud/global/images/ubuntu-2010-groovy-v20210211a' is deprecated. A suggested replac ement is 'projects/ubuntu-os-cloud/global/images/ubuntu-2010-groovy-v20210224'.

NAME ZONE MACHINE_TYPE PREEMPTIBLE INTERNAL_IP EXTERNAL_IP STATUS postgres13 us-central1-a e2-medium 10.128.0.13 34.123.177.234 RUNNING
```

Через несколько секунд мы получили ВМ с двумя IP-адресами<sup>35</sup>: внутренним, доступным только в кластере 10.128.\* и внешним, доступным из интернета 34.123.177.234. По умолчанию к только что развёрнутому Постгресу мы по сети доступа не имеем, а как открыть доступ мы обсудим в следующей главе.

Соответственно, чтобы получить доступ к ВМ есть три пути:

- через браузер и виртуальный терминал
- используя клиент **ssh**<sup>36</sup> доступ по защищённому шифрованному протоколу
- используя утилиту gcloud + ssh

#### Hастройка ssh.

В данном случае настраиваем в Linux. Для Windows и MacOS есть свои ssh-клиенты и настройка примерно такая же:

- на своей машине создаём каталог: *mkdir* \$HOME\.ssh
- даём права на него: chmod 700 \$HOME\.ssh
- генерируем ssh-ключ: ssh-keygen имя
- добавляем его: **ssh-add имя**
- выводим на экран и копируем ключ: *cat имя.pub*
- добавляем свой ssh-ключ в GCE metadata

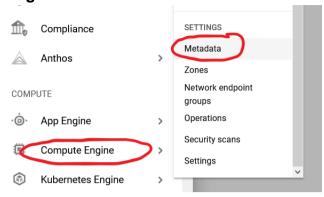
-

<sup>&</sup>lt;sup>34</sup> Сокр. гигабайтами

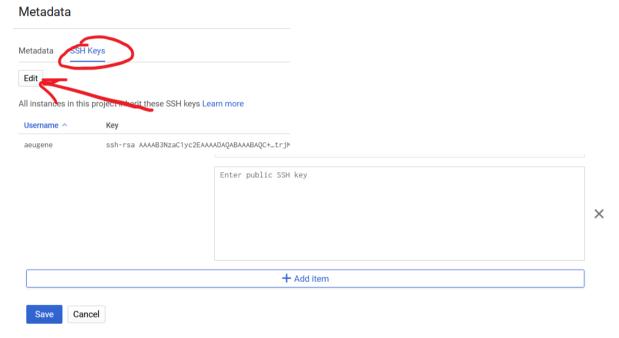
<sup>&</sup>lt;sup>35</sup> IP URL: https://en.wikipedia.org/wiki/IP address (дата обращения 07.03.2021) [21]

<sup>&</sup>lt;sup>36</sup> SSH URL: https://en.wikipedia.org/wiki/SSH (Secure Shell) (дата обращения 07.03.2021) [22]

Для добавления ssh-ключа в GCE необходимо выбирать пункты **Compute Engine -> Metadata**.



Далее вкладка SSH keys, кнопка edit, добавляем свой public ssh-ключ, нажав кнопку add item, и вставляем из буфера обмена в окно наш ключ.



Зайти теперь со своего хоста очень просто: ssh имя@ip созданной BM

Мы в дальнейших главах будем использовать **вариант** подключения по **ssh** используя утилиту **gcloud** и имя инстанса:

gcloud compute ssh postgres13

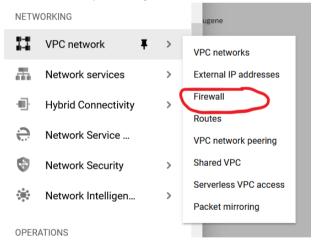
Далее просто устанавливаем Постгрес 13, как было описано в главе ранее:

sudo apt update && sudo apt upgrade -y && sudo sh -c 'echo "deb http://apt.postgresql.org/pub/repos/apt \$(lsb\_release -cs)-pgdg main" > /etc/apt/sources.list.d/pgdg.list' && wget --quiet -O - https://www.postgresql.org/media/keys/ACCC4CF8.asc | sudo apt-key add - && sudo apt-get update && sudo apt-get -y install postgresql

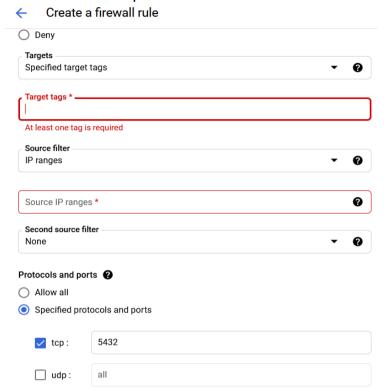
После установки Постгреса нам также будет необходимо настроить файрвол в GCP для доступа извне по порту 5432.

# Настройка файрвола в Google.

Выбираем пункт VPC network -> Firewall.



Далее нажимаем **Create Firewall Rule** и после задания имени правилу прописываем с каких адресов разрешено подключение, для каких экземпляров ВМ и по каким портам<sup>37</sup>.



Для начала, нужно или ввести тег машин, для которых открываем доступ, или выбрать пункт - все инстансы (в нашем случае).

Порт Постгреса по умолчанию 5432.

Также вводим маску подсети, откуда разрешён доступ: 0.0.0.0/0.

Нажимаем кнопку сохранить и через несколько минут доступ извне открыт, но при этом у Постгреса есть еще встроенный файрвол.

Как настроить доступ изнутри Постгреса мы узнаем в следующей главе.

Предложенные настройки для широкого доступа не рекомендованы на продакшн-системах, мы их используем только для простоты демонстрации наших тестов.

**Открытие портов Постгреса в интернет я не рекомендую**, максимум, во внутреннюю сеть вашего Гугл-проекта.

<sup>&</sup>lt;sup>37</sup> Port URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Port\_(computer\_networking">https://en.wikipedia.org/wiki/Port\_(computer\_networking)</a> (дата обращения 07.03.2021) [28]

Использование PostgreSQL 13 в докере.

Здесь всё просто. Имея установленный докер на машине, просто создаём контейнер с 13 Постгресом, указываем пароль, открываем порт 5432 для доступа в контейнер и указываем куда внутрь контейнера примонтировать локальную директорию:

sudo docker run --name pg-server -e POSTGRES\_PASSWORD=postgres -d -p 5432:5432 -v /var/lib/postgres:/var/lib/postgresql/data postgres:13

Проверим подключение используя встроенную утилиту для работы с Постгресом **psql**, укажем хост и порт для подключения. Ключ -W нужен для указания пароля:

### psql -h localhost -U postgres -W

В данном случаем мы запустили контейнер с 13 Постгресом и подключились к нему с localhost под пользователем postgres.

Не забываем сопоставить директорию с данными БД в контейнере и локальный каталог, так как все внутренние данные в контейнере будут удалены после рестарта контейнера.

Использовать **docker compose** для создания кластера Постгреса тоже просто. Создаём файл **docker-compose.yml** со следующим содержимым<sup>38</sup>:

```
version: '3.1'
volumes:
pg_project:
services:
pg_db:
image: postgres:13
restart: always
environment:
- POSTGRES_PASSWORD=secret
- POSTGRES_USER=postgres
- POSTGRES_DB=stage
volumes:
- pg_project:/var/lib/postgresql/data
ports:
```

\_

<sup>&</sup>lt;sup>38</sup> docker-compose.yml URL: <a href="https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/01/docker-compose.yml">https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/01/docker-compose.yml</a> (дата обращения 07.03.2021) [23]

- \${POSTGRES PORT:-5432}:5432

Поднимаем Постгрес используя docker compose:

#### docker-compose up -d

- Ключ **up** запустить конфигурацию, описанную в файле dockercompose.yml в текущей директории
- Ключ -d запустить в качестве демона (фоновый процесс), а не интерактивно

Обратите внимание на указание версии контейнера с Постгресом: image: postgres:13

Рекомендую всегда (!!!) указывать версию контейнера, чтобы не было сюрпризов при обновлении версии.

Проверим подключение:

# psql -h localhost -U postgres -W

Чтобы остановить docker compose, выполните:

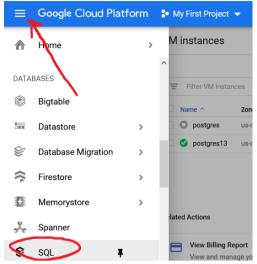
#### docker-compose down

Про использование **kubernetes** для развёртывания Постгреса у нас будет с вами целая глава далее, так что здесь мы это рассматривать не будем.

Остаётся вариант **использования Постгреса как DBaaS-решения**. Тема использования БД как сервиса всё больше приобретает популярность. Теперь нам не надо поддерживать ОС, версионность Постгреса и другие настройки, нужно только настроить доступ по порту. От нас требуется только схема данных и сами данные. Можем на ходу добавить мощности для БД, увеличить место для хранения или создать реплики для чтения. Более подробно мы будем рассматривать настройки Cloud SQL - версия DBaaS от Google - в соответствующей главе.

Сейчас мы настроим самый простой инстанс Постгреса как сервиса и протестируем доступ к нему.

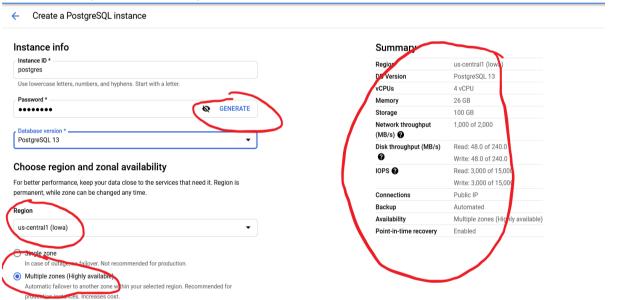
Выбираем сервис Cloud SQL.



Далее выбираем Create Instance.



### Выбираем 13 Постгрес.



# Обратите внимание на следующие моменты:

- выбирайте регион, где будет расположен инстанс, на котором будет расположен ваш Постгрес исходя из следующих вопросов:
  - о расстояние до региона чем ближе, тем быстрее
  - о стоимость инстанса в данном регионе
- внутри это тоже ВМ, только у вас не будет туда доступа и управляться она будет автоматически
- обратите внимание на включенную по умолчанию возможность мультизоны для высокой доступности (high availability). Это автоматически

увеличивает стоимость владения x2 минимум. Рекомендовано для продакшн систем, обеспечивает отказоустойчивость при смерти primary инстанса и автоматически переключает на secondary. Но при этом наша запасная нода не участвует в обработке запросов. Более тонкая настройка будет показана в соответствующей главе

**Итого**, если обратить внимание на обведённый круг справа, мы имеем инстанс со следующими характеристиками:

- 4 ядра
- 26 Гб<sup>39</sup> памяти
- 100 Гб диск
- гарантированные минимальные скорости сети/диска
- внешний ІР-адрес
- автоматический бэкап (не бесплатно)
- мультизонную доступность (не бесплатно)
- возможность восстановления во времени PITR<sup>40</sup>

Сколько же это стоит спросите вы?

А вот сюрприз - узнаем уже после создания посмотрев финансовый отчёт!!!

После создания инстанса мы получаем внешний IP. Но чтобы получить к нему доступ, нужно настроить брандмауэр<sup>41</sup>:



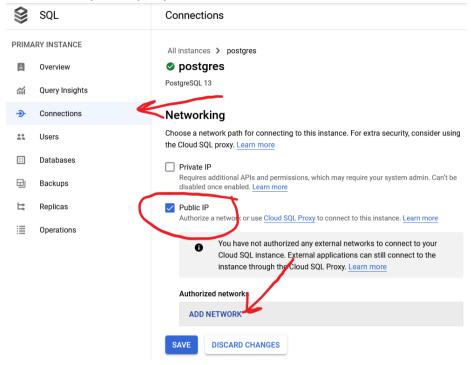
Есть ещё вариант подключения используя **Cloud Proxy**, но его мы будем рассматривать в главе про Google Cloud.

<sup>39</sup> Гигабайт

<sup>&</sup>lt;sup>40</sup> Point in time recovery - восстановление на определенную точку времени

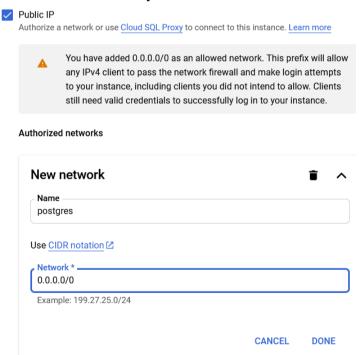
<sup>&</sup>lt;sup>41</sup> Firewall URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Firewall\_(computing">https://en.wikipedia.org/wiki/Firewall\_(computing)</a> (дата обращения 07.03.2021) [24]

# Настроим файрвол.



Выберем Connections в меню слева. И видим, что несмотря на галочку Public IP публичного доступа у нас нет. Нам **нужно добавить IP-адрес/подсеть**<sup>42</sup>, с которой нам будет разрешён доступ.

### Нажмём кнопку Add Network.



<sup>&</sup>lt;sup>42</sup> Маска подсети URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Subnetwork">https://en.wikipedia.org/wiki/Subnetwork</a> (дата обращения 07.03.2021) [25]

В данном случае мы разрешили доступ с любого ір 0.0.0.0/0. Повторяю, что так делать на рабочих системах однозначно не стоит. Да и вообще доступ из интернета к БД не рекомендован. Используйте вместо этого доступ из интернета через backend<sup>43</sup> по REST<sup>44</sup>.

После нажатия кнопок **Done** и **Save** через пару минут доступ по IP окажется открыт. Давайте проверим:

#### psql -h 35.232.186.114 -U postgres -W

Таким образом, мы с вами рассмотрели основные варианты развёртывания PostgreSQL. Но у нас остались ещё две затронутые темы по настройке доступа:

- настройка ssh для обеспечения защищённого подключения
- настройка firewall для доступа к инстансу из интернета

Итого, в этой главе мы рассмотрели различные варианты установки Постгреса и в самом конце настроили доступ к нашему инстансу извне, прописав ssh-ключ и создав правило в файрволе. В следующей главе мы рассмотрим, как открыть доступ к БД изнутри Постгреса.

Все команды, рассмотренные в этой главе, вы можете найти на гитхабе в файле <a href="https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/01/install.txt">https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/01/install.txt</a>

<sup>&</sup>lt;sup>43</sup> Backend URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Front\_end\_and\_back\_end">https://en.wikipedia.org/wiki/Front\_end\_and\_back\_end</a> (дата обращения 07.03.2021) [26]

<sup>&</sup>lt;sup>44</sup> REST URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Representational\_state\_transfer">https://en.wikipedia.org/wiki/Representational\_state\_transfer</a> (дата обращения 07.03.2021) [27]

# 2. Физический уровень

В предыдущей главе мы рассмотрели варианты установки Постгреса 13. Далее будем рассматривать вариант установки Постгреса на ВМ под ОС Ubuntu Groovv.

Все команды из этой главы доступны в файле на гитхабе <a href="https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/02/physical\_level.txt">https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/02/physical\_level.txt</a>. Для каждой последующей главы есть свой соответствующий файл.

После установки Постгреса доступ к нему открыт только с локальной машины и только из-под рута<sup>45</sup>. Через утилиту gcloud посмотрим список ВМ и заодно узнаем внешний адрес для подключения:

Можно напрямую подключиться к BM через ssh, но мы будем использовать здесь и в дальнейшем команду:

#### gcloud compute ssh postgres13

После подключения давайте посмотрим на список кластеров Постгреса через утилиту **pg\_lsclusters** (в Постгресе принята такая терминология, что каждый инстанс называется кластером):

# pg\_lsclusters

```
aeugene@postgres13:~$ pg_lsclusters
Ver Cluster Port Status Owner Data directory Log file
13 main 5432 online postgres /var/lib/postgresql/13/main /var/log/postgresql/postgresql-13-main.log
```

Мы видим, что у нас пока развёрнут один кластер 13 версии Постгреса по имени main на порту 5432.

Кластер находится онлайн.

Владелец кластера Линукс-пользователь postgres.

Обратите внимание, что несмотря на идентичное имя **postgres** у суперпользователя Постереса, это другой тип - пользователь ОС Линукс.

Также видим в каком каталоге у нас находятся файлы с базой данных и файлы с логами. Параметры cluster, port, data directory и log file должны быть уникальны для одного ВМ.

\_

<sup>&</sup>lt;sup>45</sup> Пользователь root - суперпользователь Линукс с максимальными правами.

На самом деле утилит Постгреса рд \* много. Их список можно получить используя функцию автодописывания команды, набрав **рq** и нажав кнопку **tab** два раза:

```
res13:~$ pg_
pg_archivecleanup pg_conftool
                                      pg_dump
                                                         pg_receivewal
                                                                            pg_restore
                   pg_createcluster
                                      pg_dumpall
                                                         pg_receivexlog
pg_basebackup
                                                                            pg_updatedicts
                                      pg_isready
pg_buildext
                   pg_ctlcluster
                                                         pg_recvlogical
                                                                            pg_upgradecluster
pg_config
                   pg_dropcluster
                                      pg_lsclusters
                                                         pg_renamecluster
                                                                            pg_virtualenv
```

#### Рассмотрим основные из них:

- pg createcluster<sup>46</sup> создать кластер с нужными параметрами
- pg renamecluster<sup>47</sup> переименовать кластер
- pg\_dropcluster<sup>48</sup> удалить кластер
- pq ctlcluster<sup>49</sup> утилита для запуска и остановки кластера
- pq confiq утилита изменения параметров кластера без ручной правки конфиг файлов
- pg basebackup, pg dump, pg dumpall, pg receivewal, pg restore будут рассмотрены в главах по бэкапам и репликации

Например, добавим ещё один кластер:

# sudo pg\_createcluster 13 main2

aeugene@postgres13:=\$ pg\_createcluster 13 main2
install: cannot change permissions of '/etc/postgresql/13/main2': No such file or directory install: cannot change permissions of '/etc/postgresql/13/main2': No such file or directory Error: could not create configuration directory; you might need to run this program with root privileges aeugene@postgres13:~\$ sudo pg\_createcluster 13 main2
Creating new PostgreSQL cluster 13/main2 ...
/usr/lib/postgresql/13/bin/initdb -D /var/lib/postgresql/13/main2 --auth-local peer --auth-host md5
The files belonging to this database system will be owned by user "postgres".
This user must also own the server process. The database cluster will be initialized with locale "C.UTF-8" The default database encoding has accordingly been set to "UTF8". The default text search configuration will be set to "english". Data page checksums are disabled. fixing permissions on existing directory /var/lib/postgresql/13/main2 ... ok fixing permissions on existing directory /var/lib/postgre creating subdirectories ... ok selecting dynamic shared memory implementation ... posix selecting default max\_connections ... 100 selecting default shared\_buffers ... 128MB selecting default time zone ... Etc/UTC creating configuration files ... ok running bootstrap script ... ok performing post-bootstrap initialization ... ok syncing data to disk ... ok Success. You can now start the database server using: pg\_ctlcluster 13 main2 start Ver Cluster Port Status Owner Data directory Log file aeugene@postgres13:~\$ pg\_lsclusters Ver Cluster Port Status Owner Data directory Log file
13 main 5432 online postgres /var/lib/postgresql/13/main /var/log/postgresql/postgresql-13-main.log

[1]

<sup>&</sup>lt;sup>46</sup> pg\_createcluster URL: <a href="https://helpmanual.io/help/pg\_createcluster/">https://helpmanual.io/help/pg\_createcluster/</a> (дата обращения 10.03.2021)

<sup>&</sup>lt;sup>47</sup> pg\_renamecluster URL: https://www.onworks.net/programs/pg-renamecluster-online (дата обращения 10.03.2021) [2]

<sup>&</sup>lt;sup>48</sup> pg dropcluster URL: http://manpages.ubuntu.com/manpages/trusty/man8/pg dropcluster.8.html (дата обращения 10.03.2021) [3]

<sup>&</sup>lt;sup>49</sup> pg\_ctlcluster URL: http://manpages.ubuntu.com/manpages/hirsute/en/man1/pg\_ctlcluster.1.html (дата обращения 10.03.2021) [4]

Обратите внимание на следующие особенности:

- под нашим простым Линукс-пользователем кластер создать не удалось, так как нет доступа к каталогу /etc/postgresql/13. Тут было три варианта:
  - переключиться на Линукс-пользователя postgres командой sudo su postgres и из-под него создать кластер
  - о перейти под Линукс-суперпользователя **root** командой **sudo su**
  - о или, как я сделал, использовать утилиту **sudo** для поднятия своих прав до прав суперпользователя
- кластер создался, но находится в остановленном состоянии

Важно отметить, что именно на этом этапе задаются дефолтные настройки для кодировок и правил сортировки - локали. В данном случае это UTF8 и C.UTF-8. Порт 5433 задался автоматически. Если нам нужен другой порт - нужно было указать при создании кластера. Теперь для его изменения нужно остановить кластер и поменять параметр port в файле postgresql.conf. Например, используя pegaктор nano, следующей командой: sudo nano /etc/postgresql/13/main/postgresql.conf. После внесения изменений нажмите control+x и подтвердите изменения в файле нажав кнопки Y и потом ENTER. Запустите кластер - кластер будет уже запущен на новой порту.

Посмотрим на физическую структуру каталога с данными в Постгресе. Для этого зайдём под Линукс-пользователем postgres: sudo su postgres

Перейдём в этот каталог и выполним команду:

```
ls -la
```

```
aeugene@postgres13:~$ sudo su postgres
postgres@postgres13:/home/aeugene$ cd /var/lib/postgresql/13/main
postgres@postgres13:~/13/main$ ls -la
total 92
drwx----- 19 postgres postgres 4096 Mar 10 11:32
drwxr-xr-x 4 postgres postgres 4096 Mar 10 12:18
               - 1 postgres postgres
                                                   3 Mar 7 09:24 PG_VERSION
drwx----- 5 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 base drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 10 11:32 global
drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_commit_ts drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_dynshmem
                 4 postgres postgres 4096 Mar 10 11:37 pg_logical
                 4 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_multixact 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_notify
                 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_notify
2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_replslot
2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_serial
2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_snapshots
                  2 postgres postgres 4096 Mar 10 11:32 pg_stat
                  2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_stat_tmp
2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_subtrans
                  2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_tblspc
2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_twophase
                  3 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_wal 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 pg_xact
 -rw----- 1 postgres postgres 88 Mar 7 09:24 postgresql.auto.conf
                                                  130 Mar 10 11:32 postmaster.opts
        ---- 1 postgres postgres
                  1 postgres postgres 107 Mar 10 11:32 postmaster.pid
```

Нас здесь будет интересовать файл **postgresql.auto.conf**, в котором лежат настройки кластера, которые перезаписывают дефолтные значения. То есть мы во время работы БД изменяем какой-нибудь системный параметр - это значение попадает в этот файл и будет применено в последнюю очередь при рестарте инстанса, и перезатрёт значение из файла **postgresql.conf**. Подробнее про эти файлы мы поговорим в главе про настройки Постгреса.

В каталоге **global** находятся глобальные/системные объекты, которые присутствуют во всех БД кластера.

В каталоге base как раз расположены файлы с нашими базами данных. Но используются не имена баз данных, а их **OID - object id**:

#### Is -I base

```
postgres@postgres13:~/13/main$ ls -l base
total 12
drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 10 11:32 1
drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 7 09:24 13444
drwx----- 2 postgres postgres 4096 Mar 10 12:54 13445
```

Узнать какой номер какой БД соответствует мы можем выполнив запрос в psql:

### SELECT oid, datname, dattablespace FROM pg\_database;

Здесь мы видим кроме непонятных баз данных еще и такую штуку как **dattablespace** - табличное пространство. Давайте разбираться в этом по порядку.

**PostgreSQL кластер** это несколько баз данных под управлением одного сервера. По умолчанию присутствуют:

- template0
- template1
- postgres

#### template0 используется:

- для восстановления из резервной копии
- по умолчанию даже нет прав на connect
- не рекомендовано вносить изменения лучше всего не создавать в ней никаких объектов

#### template1 используется:

- как шаблон для создания новых баз данных
- в нём имеет смысл делать некие действия, которые не хочется делать каждый раз при создании новых баз данных создать

хранимые функции/процедуры, создать справочники, включить расширения и т.п.

# postgres используется:

- первая база данных для регулярной работы
- создаётся по умолчанию
- хорошая практика также не использовать
- но и не удалять иногда нужна для различных утилит

Соответственно для своих целей создаём свою БД используя  $DDL^{50}$  create database<sup>51</sup>:

# CREATE DATABASE book;

Если теперь посмотреть **содержимое** каталога **base** мы увидим ещё один новый каталог с нашей базой данных. Теперь поговорим о табличных пространствах.

#### Табличное пространство это:

- отдельный каталог с точки зрения файловой системы
- лучше делать отдельную файловую систему
- одно табличное пространство может использоваться несколькими базами данных
- каждой базе данных можно назначить как табличное пространство по умолчанию, так и в каждом конкретном случае указывать в каком табличном пространстве будет расположен конкретный объект внутри базы данных

По умолчанию есть два табличных пространства. Давайте на них посмотрим:

SELECT \* FROM pg\_tablespace;

	es=# select *			
oid	spcname	spcowner	spcacl	spcoptions
	·	++	+	
1663	pg_default	10	- 1	
1664	pg_global	10	i	
(2 rows				

**Новые табличные пространства по умолчанию** создаются в каталоге **\$PGDATA\pg\_tblspc**. Также мы можем создать свой каталог и создать своё табличное пространство указав путь к нашему каталогу. Попробуем на практике.

<sup>&</sup>lt;sup>50</sup> DDL URL: https://en.wikipedia.org/wiki/Data\_definition\_language (дата обращения 10.03.2021) [5]

<sup>&</sup>lt;sup>51</sup> Create database URL: <a href="https://www.postgresql.org/docs/13/sql-createdatabase.html">https://www.postgresql.org/docs/13/sql-createdatabase.html</a> (дата обращения 10.03.2021) [6]

Создадим каталог из-под суперпользователя Линукс root, для этого выйдем из-под пользователя postgres и зайдём под рутом. Поменяем его владельца на пользователя Линукс **postgres**:

exit

sudo su

sudo mkdir /home/postgres

sudo chown postgres /home/postgres

Переключимся на пользователя Линукс postgres и в новом месте создадим каталог для нашего табличного пространства:

sudo su postgres cd /home/postgres mkdir tmptblspc

Теперь **в утилите psql** создадим само табличное пространство, где укажем путь к вновь созданному каталогу:

#### psql

CREATE TABLESPACE 52 ts location '/home/postgres/tmptblspc';

Посмотрим на список табличных пространств:

#### \db

postgres=# \@	db	
	List of	tablespaces
Name	Owner	Location
	+	+
pg_default	postgres	
pg_global	postgres	
ts	postgres	/home/postgres/tmptblspc
(3 rows)		

Создадим базу данных с настройкой нового табличного пространства по умолчанию

### CREATE DATABASE app TABLESPACE ts;

Подключимся к созданной БД:

\c app

Чтобы посмотреть дефолтный tablespace выполним:

٧+

\_

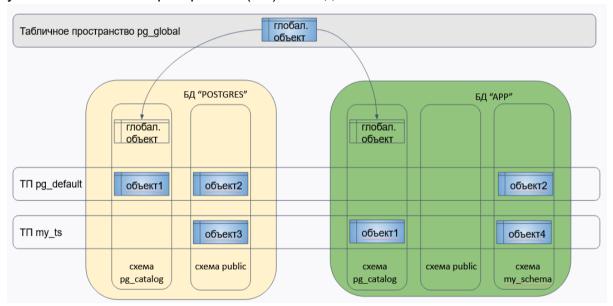
<sup>&</sup>lt;sup>52</sup> Create tablespace URL: <a href="https://www.postgresql.org/docs/current/sql-createtablespace.html">https://www.postgresql.org/docs/current/sql-createtablespace.html</a> (дата обращения 10.03.2021) [7]

Name cription	Owner	Encoding			List of datab Access privileges	Size	Tablespace	Des
		+ 	<del></del>	<del></del>		+	+	
app	postgres	UTF8	C.UTF-8	C.UTF-8		7901 kB	ts	
DOOK	postgres	UTF8	C.UTF-8	C.UTF-8		7901 kB	pg_default	
postgres	postgres	UTF8	C.UTF-8	C.UTF-8		7909 kB	pg_default	default administra
tive connec	tive connection database							
template0	postgres	UTF8	C.UTF-8	C.UTF-8	=c/postgres +	7753 kB	pg_default	unmodifiable empty
database								
	1	l			postgres=CTc/postgres			
template1	postgres	UTF8	C.UTF-8	C.UTF-8	=c/postgres +	7901 kB	pg_default	default template f
or new databases								
		I			postgres=CTc/postgres			
(5 rows)								
(END)								

Чтобы выйти из полноэкранного режима нужно нажать кнопку **q**.

Без конкретного указания табличного пространства при создании таблицы она автоматически будет расположена в tablespace **ts**. Конечно мы можем точно указывать, где конкретно хранить таблицу.

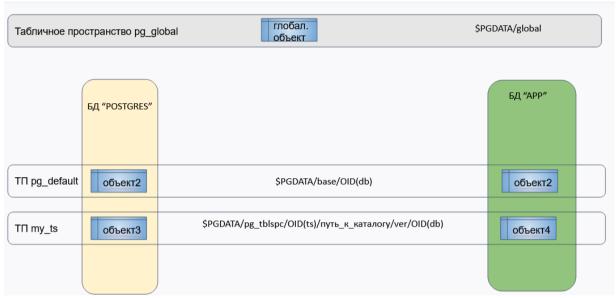
Вернёмся немного к теории, а именно как хранятся таблицы физически с учётом табличных пространств (ТП) и баз данных:



Мы видим, что объект может принадлежать только к одному табличному пространству (**pg\_default** или другое), одной базе данных (appdb или postgres) и одной схеме (у каждой БД свой набор схем, про них мы будем говорить в теме про логическое устройство Постгреса). И только глобальные/системные объекты хранятся отдельно в табличном пространстве **pg\_global** и присутствуют логически в каждой БД. При этом одному объекту в базе данных может соответствовать от одного и более файлов в зависимости от типа объекта и его размера.

Конечно, можно перемещать объект между табличными пространствами, но мы должны понимать, что это будет физическое перемещение файлов между каталогами, и на это время доступа к объекту у нас не будет.

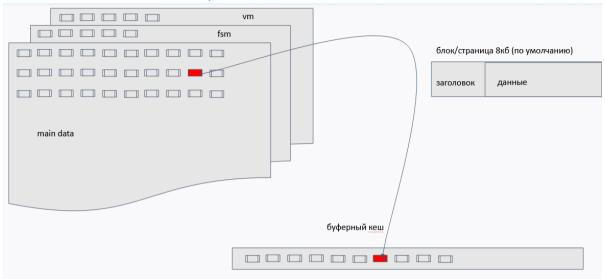
Также внутри каталога с табличным пространством расположены каталоги с базами данных. При этом используются также OID, только уже для БД. И полный пусть к объекту выглядит следующим образом:



Внутри каталога с БД уже расположены непосредственно файлы объектов. Для каждой таблицы создаётся до трёх файлов (если размер сегмента больше 1 Гб, то будут созданы аналогичные файлы с добавлением номера сегмента .1 .2 и т.д.):

- файл с данными OID таблицы
- файл со свободными блоками OID\_fsm (free space map)
  - о отмечает свободное пространство в страницах после очистки
  - о используется при вставке новых версий строк
  - о существует для всех объектов
- файл с таблицей видимости OID\_vm (visibility map)
  - отмечает страницы, на которых все версии строк видны во всех снимках
  - используется для оптимизации работы процесса очистки и ускорения индексного доступа
  - о существует только для таблиц
  - о иными словами, это страницы, которые давно не изменялись и успели полностью очиститься от неактуальных версий

# Схематично можно представить себе это так:



Обратим внимание, что работа с данными идёт не побайтно, а блоками/страницами по 8 Кб<sup>53</sup> (размер задаётся при инициализации кластера, обычно никто не меняет). Нужные данные извлекаются из файла и загружаются в буферный кэш постранично (более подробно как в Постгресе организована работа со слоями и кэшем мы будем с вами разбирать в следующих темах).

Необходимо заметить, что вся строка нашей таблицы должна помещаться как раз в 8 Кб, и если она превышает этот размер, то используется специальная ТОАЅТ-таблица для хранения больших строк. Соответственно тут есть свои тонкости:

- используется схема pg\_toast
- поддержана собственным индексом
- «длинные» атрибуты разделены на части размером меньше страницы
- читается только при обращении к «длинному» атрибуту
- собственная версионность (если при обновлении toast-часть не меняется, то и не будет создана новая версия toast-части)
- работает прозрачно для приложения
- стоит задуматься, когда пишем select \* from ...

\_

<sup>53</sup> Кб - килобайты

Собственно, в файловой системе файлы таблиц выглядят следующим образом:

```
es@postgres13:/home/postgres/tmptblspc/PG_13_202007201/16391$ ls -l
postgres@potation postgres
                                 8192 Mar 10 14:18 112
             postgres postgres
                                 8192 Mar 10 14:18 113
             postgres postgres
                                81920 Mar 10 14:18 1247
             postgres postgres
                                24576 Mar 10 14:18 1247_fsm
             postgres postgres
                                8192 Mar 10 14:18 1247 vm
             postgres postgres
             postgres postgres 434176 Mar 10 14:18 1249
             postgres postgres 24576 Mar 10 14:18 1249_fsm
                                8192 Mar 10 14:18 1249_vm
             postgres postgres
             postgres postgres 663552 Mar 10 14:18 1255
             postgres postgres 24576 Mar 10 14:18 1255_fsm
             postgres postgres
                                 8192 Mar 10 14:18 1255_vm
             postgres postgres 106496 Mar 10 14:18 1259
```

Мы видим, что размеры файлов кратны 8 Кб.

Давайте создадим свои таблицы в нашем новом табличном пространстве, попробуем потом на существующей таблице его изменить.

Создадим таблицу в дефолтном табличном пространстве ts:

CREATE TABLE test (i int);

Создадим таблицу в конкретном табличном пространстве:

CREATE TABLE test2 (i int) TABLESPACE pg\_default;

Посмотрим, кто где создан:

SELECT tablename, tablespace FROM pg\_tables WHERE schemaname = 'public';

```
app=# select tablename, tablespace from pg_tables where schemaname = 'public';
tablename | tablespace
-----test |
test2 | pg_default
(2 rows)
```

Необходимо отметить, что для таблицы test в строке tablespace видим пустое значение - это означает, что таблица создана в дефолтном для этой базы данных табличном пространстве.

Изменим табличное пространство для таблицы test:

ALTER TABLE test SET tablespace pg default:

Также мы всегда можем посмотреть, где лежит таблица:

SELECT pg\_relation\_filepath('test2');

Давайте теперь посмотрим на размеры таблиц, баз данных и табличных пространств изнутри Постгреса.

Узнать размер, занимаемый базой данных и объектами в ней, можно с помощью ряда функций:

# SELECT pg\_database\_size('app');

```
app=# SELECT pg_database_size('app');
pg_database_size
-----
8090159
(1 row)
```

Для упрощения восприятия возможно вывести число в отформатированном виде:

### SELECT pg\_size\_pretty(pg\_database\_size('app'));

Полный размер таблицы (вместе со всеми индексами):

# SELECT pg\_size\_pretty(pg\_total\_relation\_size('test2'));

```
app=# SELECT pg_size_pretty(pg_total_relation_size('test2'));
pg_size_pretty
-----
0 bytes
(1 row)
```

Остальные по аналогии без скриншотов - отдельно размер таблицы:

```
SELECT pg_size_pretty(pg_table_size('test2'));
```

И индексов:

```
SELECT pg_size_pretty(pg_indexes_size('test2'));
```

При желании можно узнать и размер отдельных слоёв таблицы, например:

```
SELECT pg_size_pretty(pg_relation_size('test2','vm'));
```

Размер табличного пространства показывает другая функция:

```
SELECT pg_size_pretty(pg_tablespace_size('ts'));
```

Общие рекомендации по использованию табличных пространств:

- не хранить данные в корневой файловой системе
- отдельная файловая система для каждого табличного пространства
- разделяя БД на табличные пространства мы распараллеливаем файловую обработку и ускоряем БД в целом

- в случае внешнего файлового хранилища отдельный каталог для каждого табличного пространства
- файловые системы EXT3/4 и XFS наиболее популярны

Мы рассмотрели, как физически расположены и хранятся конфиги и файлы БД.

Давайте теперь посмотрим как Постгрес выглядит в процессах: Первый процесс Постгреса это **postgres server process**:

- называется postgres
- запускается при старте сервиса
- порождает все остальные процессы используя клон процесса fork
- создаёт shared memory
- слушает TCP и Unix socket

Остальные порождаемые им процессы это:

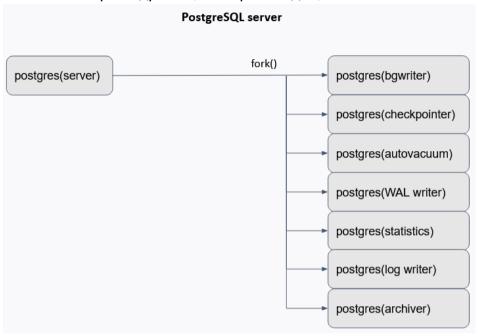
#### backend processes

- сейчас тоже называется postgres
- запускается основным процессом Постгреса
- обслуживает сессию
- работает, пока сессия активна
- максимальное количество определяется параметром **max\_connections** (по умолчанию 100)

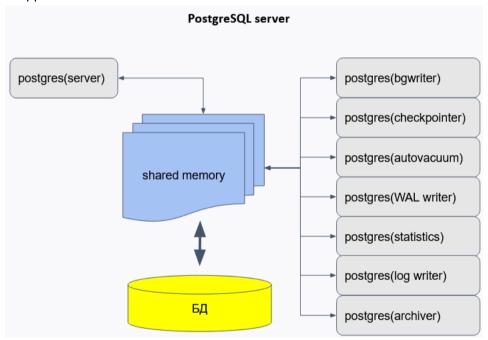
#### background processes:

- запускаются основным процессом Постгреса при старте сервиса
- выделенная роль у каждого процесса (будем рассматривать в дальнейших главах)
  - о **logger** запись сообщений в лог файл
  - **checkpointer** запись грязных страниц из buffer cache на диск при наступлении checkpoint
  - o **bgwriter** проактивная запись грязных страниц из buffer cache на диск
  - o walwriter запись WAL buffer в WAL file
  - o autovacuum периодический запуск autovacuum
  - o archiver архивация и репликация WAL
  - statscollector сбор статистики использования по сессиям и таблицам

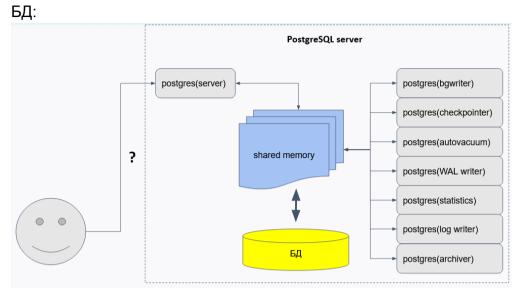
А теперь подробно, что происходит, схематично:



После того, как мы склонировали процессы, они начинают выполнять каждый свою задачу. Далее создаётся общая разделяемая память, которую все эти процессы совместно используют и через неё уже идёт общение с файлами на дисках:

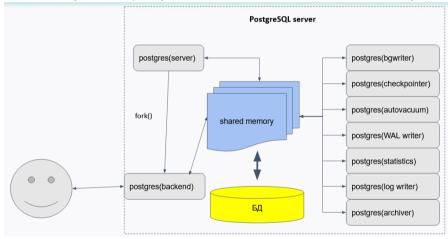


База данных готова к приёму подключений. Пользователь подключается к



И что, как вы думаете, происходит?

Происходит **fork** процесса postgres, и дальше этот процесс **postgres backend** уже напрямую сам общается с shared memory:

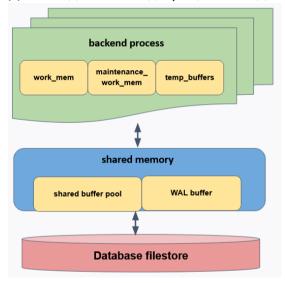


И вот приходит ещё один пользователь. И что теперь?

# postgres(server) postgres(bgwriter) postgres(checkpointer) postgres(autovacuum) postgres(WAL writer) postgres(statistics) postgres(log writer) postgres(log writer)

Снова клон процесса. На каждого пользователя свой бэкенд-процесс:

Для каждого бэкенд-процесса выделяется своя память:



#### work\_mem (4MB)

 эта память используется на этапе выполнения запроса для сортировок строк, например ORDER BY и DISTINCT

#### maintenance\_work\_mem (64MB)

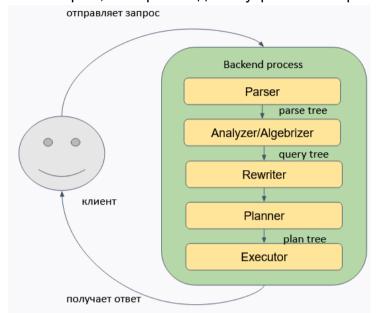
• используется служебными операциями типа VACUUM и REINDEX

#### temp\_buffers (8MB)

• используется на этапе выполнения для хранения временных таблиц

Все эти параметры настраиваются в зависимости от потребностей.

Shared buffer pool и WAL buffer мы будем рассматривать в дальнейших главах.



Рассмотрим, что происходит внутри сессии при запросе.

При выполнении запроса происходят следующие этапы:

- Parser строится дерево парсинга
- Analyser/Algebrizer строится дерево запросов
- Rewriter переписываем исходный запрос
- Planner строим план выполнения
- **Executor** и только здесь выполняем запрос

Таким образом вы теперь понимаете, что процедура установки соединения в Постгресе оооочень дорогая. Именно поэтому рекомендуется использовать пулы подключений, например, **pgpool**<sup>54</sup>.

А теперь, раз заговорили про подключения, настроим доступ к нашему кластеру извне.

Так как по умолчанию доступ к Постгресу открыт только с локалхоста<sup>55</sup>, при попытке подключения к BM postgres13 по внешнему IP-адресу, например, с локальной машины, используя командную утилиту **psql** (её мы рассмотрим подробно в следующей главе), ожидаемо, результата не получим:

```
postgres13 us-central1-a e2-medium 10.128.0.13 34.66.131.159 RUNNING
aeugene@Aeuge:/mnt/c/Users/arist$ psql -h 34.66.131.159 -U postgres -W
Password:
psql: error: could not connect to server: could not connect to server: Connection refused
Is the server running on host "34.66.131.159" and accepting
TCP/IP connections on port 5432?
```

<sup>&</sup>lt;sup>54</sup> Pgpool URL: <a href="https://www.pgpool.net/mediawiki/index.php/Main\_Page">https://www.pgpool.net/mediawiki/index.php/Main\_Page</a> (дата обращения 10.03.2021) [8]

<sup>&</sup>lt;sup>55</sup> Localhost или 127.0.0.1URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Localhost">https://en.wikipedia.org/wiki/Localhost</a> (дата обращения 10.03.2021) [9]

Посмотрим на открытые соединения:

#### netstat -a|grep post

```
e@postgres13:~$ netstat -a|grep post
tcp
                  0 localhost:postgresql
                                            0.0.0.0:*
                                                                     LISTEN
                  0 postgres13.us-cen:52676 142.250.128.95:https
           0
                                                                     ESTABLISHED
tcp
                 36 postgres13.us-centr:ssh 109-252-76-78.nat:14346 ESTABLISHED
tcp
                  0 postgres13.us-cen:44860 metadata.google.in:http ESTABLISHED
tcp
udp
                    postgres13.us-ce:bootpc 0.0.0.0:*
                                                  21568
                                                            /var/run/postgresql/.s.PGSQL.5432
             [ ACC ]
                         STREAM
                                    LISTENING
unix
```

Видим, что слушаем мы только localhost.

Для открытия доступа извне к кластеру мы должны сделать ряд изменений в настройках Постгреса:

1. Включаем listener в postgresql.conf, раскомментируем соответствующую строчку убрав решётку #

sudo nano /etc/postgresql/13/main/postgresql.conf

listen\_addresses = '\*' # IP адреса, **на которых** Постерес принимает сетевые подключения, например localhost, 10.\*.\*.\* . Мы откроем доступ везде, установив \*, но так делать на рабочих проектах не стоит.

Второй вариант через утилиту psql, при этом изменение попадет в файл postgresql.auto.conf:

SHOW listen\_addresses;

ALTER SYSTEM SET listen addresses = '\*';

Третий вариант мы рассмотрим ближе к концу книги, когда уже будем профессионалами.

2. Включаем вход по паролю в pg\_hba.conf и меняем маску подсети sudo nano /etc/postgresql/13/main/pg\_hba.conf:

host all all 0.0.0.0/0 **md5** 

Здесь мы открыли доступ везде, так делать не стоит и желательно указывать маску максимально узко. Также мы разрешили доступ от имени всех пользователей **all** - желательно тоже подходить к этому вопросу более тщательно.

Обязательно указываем метод шифрования пароля md5 - тогда он будет передан в зашифрованном виде. Также можно просто указать password - пароль будет передан в открытом виде и может быть перехвачен злоумышленником.

**3.** Не забываем добавлять порт в Google VPC - рассматривали в прошлой главе.

4. Задаём пароль пользователю СУБД postgres через утилиту psql: ALTER USER postgres PASSWORD 'Postgres123#';

Второй вариант: **\password** 

**5.** Перегружаем сервер через утилиту **pg\_ctlcluster**: sudo **pg\_ctlcluster** 13 main restart

Протестируем доступ с ноутбука:

psql -h 34.66.131.159 -U postgres -W

Вуаля, доступ получен.

В этой главе мы рассмотрели физический уровень - как и в каких файлах хранятся данные, как устроен Постгрес в физических процессах и как организовать физический доступ к кластеру Постгреса извне. В следующей главе мы рассмотрим интерактивную утилиту psql, с помощью которой можно полноценно работать с PostgreSQL.

#### \* Задача на закрепление материала:

Памяти у инстанса 4 Gb (периодически приходил OOM killer<sup>56</sup>)

max\_connections = 1000 # (change requires restart)

shared\_buffers = 6GB # min 128kB work\_mem = 16MB # min 64kB

maintenance\_work\_mem = 256MB # min 1MB

Что не так с параметрами?

Все команды, рассмотренные в этой главе, вы можете найти на гитхабе в файле https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/02/physical\_level.txt

<sup>&</sup>lt;sup>56</sup> Out of Memory Killer URL: <a href="https://habr.com/ru/company/southbridge/blog/464245/">https://habr.com/ru/company/southbridge/blog/464245/</a> (дата обращения 10.03.2021) [10]

# 3. Работа с консольной утилитой psql

**psql**<sup>57</sup> - интерактивный терминал Постгрес. Это так называемая cli - command line interface. Позволяет полноценно общаться с кластером Постгреса.

Полный синтаксис вызова psql мы смотреть не будем, так как если посмотреть помощь - *info psql*, то там больше 2000 строк.

Рассмотрим основные опции:

- -h хост, к которому подключаемся
- -U пользователь, под которым заходим
- -W интерактивный ввод пароля
- -р порт кластера Постгреса
- -d база данных для подключения

После подключения к БД мы видим справочную информацию:

- версию сервера 13.2
- ОС, которую использует сервер Ubuntu 20.10
- версию клиента для подключения 12.4
- версию ОС клиента Ubuntu 18.04
- наше подключение использует шифрованное соединение  ${\bf SSL}^{58}$  по протоколу  ${\bf TLS}^{59}$

Далее видим приглашение для ввода **#**. Мы можем использовать различные варианты команд, как встроенных в psql, так и сами команды SQL:

```
\? список команд psql
\? variables переменные psql
\h[elp] список команд SQL
\h команда синтаксис команды SQL
\q выход (до 11 версии), сейчас можно использовать команду
exit
```

Приведу здесь небольшой список наиболее полезных и часто встречающихся команд:

- \du список пользователей
- \dp (или \z) список таблиц, представлений, последовательностей, прав доступа к ним

<sup>&</sup>lt;sup>57</sup> psql URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/app-psql">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/app-psql</a> (дата обращения 10.03.2021) [1]

<sup>&</sup>lt;sup>58</sup> SSL URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Secure\_Sockets\_Layer">https://en.wikipedia.org/wiki/Secure\_Sockets\_Layer</a> (дата обращения 10.03.2021) [2]

<sup>&</sup>lt;sup>59</sup> TLS URL: https://en.wikipedia.org/wiki/Transport Layer Securit (дата обращения 10.03.2021) [3]

- \di список индексов
- \dt список таблиц
- \dt+ список всех таблиц с описанием
- \dt \*s\* список всех таблиц, содержащих s в имени
- \dS системные таблицы
- \d+ описание таблицы
- \d "table\_name" описание таблицы
- \pset команда настройки параметров форматирования
- \echo выводит сообщение
- \set устанавливает значение переменной среды. Без параметров выводит список текущих переменных (\unset удаляет)
- \i запуск команды из внешнего файла, например \i /my/directory/my.sql

Давайте более подробно остановимся на запуске команд из внешнего файла. Для этого сначала зайдём в Линукс под пользователем postgres:

#### sudo su postgres

Подключимся к созданной нами базе данных арр:

#### \c app

Посмотрим, какие таблицы в ней существуют:

\dt

Выполним простейшую SQL-команду:

#### SELECT \* FROM test;

Затем выйдем из psql, запишем эти команды в файл через редактор **nano**. При этом **файлы мы будем создавать в каталоге, куда есть доступ к Линукс-пользователя postgres**, так как **psql мы запускаем** под этим пользователем и, соответственно, нам нужен доступ к файловой системе именно под Линукс-пользователем postgres.

Выходим из psql:

exit

После этого мы переходим в домашний каталог Линукс-пользователя postgres:

#### cd \$HOME

Посмотрим, где он расположен:

pwd

Видим, что он как раз расположен по адресу /var/lib/postgresql, где и находятся файлы нашего кластера по умолчанию. Посмотрим содержимое каталога:

Is -I

Видим каталог **13**, в котором, как мы помним, есть подкаталоги **main** и **main2** с данными кластеров.

```
postgres=# exit
postgres@postgres13:/home/aeugene$ cd $HOME
postgres@postgres13:~$ pwd
/var/lib/postgresql
postgres@postgres13:~$ ls -l
total 4
drwxr-xr-x 4 postgres postgres 4096 Mar 10 12:18 13
postgres@postgres13:~$ mkdir scripts
postgres@postgres13:~$ cd scripts/
postgres@postgres13:~/scripts$ nano select.sql
postgres@postgres13:~/scripts$
```

Создадим каталог со скриптами:

#### mkdir scripts

Перейдём в него:

cd scripts

Создадим файл psql.txt:

nano select.sql

Запишем туда наши три команды.

Зайдём обратно в psql и выполним скрипт используя команду **psql \i**:

\i /var/lib/postgresql/scripts/select.sql

Видим, что наш скрипт прекрасно отработал. Таким образом можем заранее заготавливать нужные нам скрипты или подготавливать миграции данных.

При **наборе команд в psql** нужно обращать внимание на правильность ввода команд. Об этом свидетельствует знак = после имени БД, к которой мы подключены, и перед #.

Например, если забыли добавить точку с запятой в конец SQL-команды, то оболочка psql будет ждать окончания ввода команды для дальнейшего запуска парсера и т.д. Увидеть это мы можем, обратив внимание на изменение знака равно на минус:

```
app=# select * from test
app-#
app-#
app-#;
i
---
(0 rows)
app=#
```

В данном случае psql ждал окончания ввода команды - нужно было или добавить точку с запятой или **прервать ввод команды нажав control + c**.

Важный момент, что при запуске psql выполняются команды, записанные в двух файлах - общесистемном и пользовательском. Общий системный файл называется psqlrc и располагается в каталоге по умолчанию: /etc/postgresql-common и /usr/local/pgsql/etc при обычной сборке из исходных кодов.

Расположение этого каталога можно узнать командой:

```
pg config --sysconfdir
```

```
postgres@postgres13:~$ pg_config --sysconfdir
/etc/postgresql-common
postgres@postgres13:~$ |
```

Обратите внимание на \$ в приглашении командной строки - что означает, это командная строка Линукс. Внутри psql приглашение в виде # для рута и > для обычного пользователя.

Пользовательский файл находится в домашнем каталоге пользователя ОС и называется .**psqlrc**. Его расположение можно изменить, задав переменную окружения PSQLRC.

В эти файлы можно записать команды, настраивающие **psql**. Например, изменить приглашение, включить вывод времени выполнения команд и т.п.

В данном случаем мы можем настроить вывод приглашения:

#### nano ~/.psqlrc

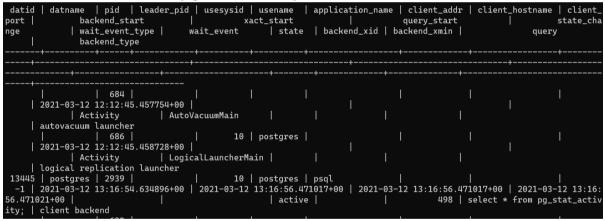
\set PROMPT1 '%M:%> %n@%/%R%#%x '

- **%М** задает имя хоста сервера БД (при соединении через сокет домена Unix это local)
- %> задает прослушивающий порт
- %n указывает имя пользователя сессии
- %/ относится к текущей базе данных
- %R задает режимы (однострочный или single-line ^; отключен, или disconnected !, как правило используется символ =)
- %# задает пользователя (суперпользователь #, обычный пользователь >)
- %х относится к статусу транзакции (как правило, не заполняется)

**История вводимых команд** сохраняется в файле .psql\_history в домашнем каталоге пользователя. Расположение этого файла можно изменить, задав переменную окружения PSQL\_HISTORY или переменную psql HISTFILE. По умолчанию хранится 500 последних команд, это число можно изменить переменной psql HISTSIZE.

Также зачастую в ситуации, когда много колонок в нашей таблице, вывод на экран очень неинформативен:

#### SELECT \* FROM pg\_stat\_activity;



Можем включить расширенный вывод информации - вертикальный вывод колонок:

SELECT \* FROM pg\_stat\_activity;

-[ RECORD 1 ]	
datid	
datname	
pid	684
leader_pid	
usesysid	
usename	
application_name	
client_addr	
client_hostname	
client_port	
backend_start	2021-03-12 12:12:45.457754+00
xact_start	
query_start	
state_change	
wait_event_type	Activity
wait_event	AutoVacuumMain
state	
backend_xid	
backend_xmin	
query	
backend_type	autovacuum launcher
-[ RECORD 2 ]	
datid	

Согласитесь, намного более наглядный вывод. Повторный ввод команды \x отменит расширенный вывод:

lx

Также есть вариант указания **\gx** в конце строки вместо точки с запятой - получим расширенный вывод для этой конкретной команды.

В этой главе мы рассмотрели основы использования консольной утилиты psql. Переходим к изучению ACID, MVCC и всё, что с этим связано.

Все команды, рассмотренные в этой главе, вы можете найти на гитхабе в файле <a href="https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/03/psql.txt">https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/03/psql.txt</a>

### 4. ACID && MVCC. Vacuum и autovacuum

Реляционная теория и SQL позволяет абстрагироваться от конкретной реализации СУБД, но есть одна непростая проблема: как обеспечить параллельную работу множества сессий (concurrency), которые модифицируют данные, так, чтобы они не мешали друг другу ни с точки зрения чтения, ни с точки зрения записи и обеспечивали целостность данных (consistency) и их надежность (durability)?

Ответ - транзакционные системы OLTP<sup>60</sup> - Online Transaction Processing. Они отвечают следующему принципу **ACID**<sup>61</sup>:

- Atomicity атомарность
- Consistency согласованность
- Isolation изолированность
- Durability долговечность

Соответственно, транзакция (transaction) это:

- множество операций, выполняемое приложением
- которое переводит базу данных из одного корректного состояния в другое корректное состояние (согласованность)
- при условии, что транзакция выполнена полностью (атомарность)
- и без помех со стороны других транзакций (изолированность)

Всё было бы хорошо, но что делать с блокировками и сбоями?

Для этого придуманы следующие принципы:

**ARIES**<sup>62</sup> - Algorithms for Recovery and Isolation Exploiting Semantics. Алгоритмы эффективного восстановления после сбоев.

Использует следующие механизмы:

- logging логирование
- undo сегменты отката транзакций
- redo сегменты проигрывания транзакций после сбоя
- checkpoints система контрольных точек

<sup>&</sup>lt;sup>60</sup> OLTP URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Online\_transaction\_processing">https://en.wikipedia.org/wiki/Online\_transaction\_processing</a> (дата обращения 13.03.2021) [1]

<sup>&</sup>lt;sup>61</sup> ACID URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/ACID">https://en.wikipedia.org/wiki/ACID</a> (дата обращения 13.03.2021) [2]

<sup>62</sup> ARIES URL:

https://en.wikipedia.org/wiki/Algorithms\_for\_Recovery\_and\_Isolation\_Exploiting\_Semantics (дата обращения 13.03.2021) [3]

**MVCC**<sup>63</sup> - Multiversion Concurrency Control. Конкурентный контроль мультиверсионности. Использует следующие механизмы:

- copy-on-write создаётся копия старых данных при записи или модификации
- каждый пользователь работает со снимком БД
- вносимые пользователем изменения не видны другим до фиксации транзакции
- практически не использует блокировок (только одна писатель блокирует писателя, если они пытаются работать с одной записью)
- или ручная блокировка при вызове команды select for update

Эти все механизмы мы будем с вами дальше рассматривать в этой и последующих главах.

#### Механизм реализации MVCC в PostgreSQL.

Для этого вспомним, что данные хранятся поблочно и посмотрим, из чего состоит один блок:

			Н	leapTupl	eHeader	data			
xmin	xmax	cmin	cmax	t_cid	t_ctid	t_infomask	t_infomask2	Null bitmap	Data

В самом начале идёт служебный блок, состоящий из пары идентификаторов транзакций по 4 байта, ряда информационных байтов, пары информационных масок и пустой битовой карты для будущего использования в следующих версиях Постгреса и, собственно, данных (более подробно будем рассматривать в следующих темах).

Если рассматривать подробно, то заголовок состоит из:

- **xmin** идентификатор транзакции, которая создала данную версию записи
- **xmax** идентификатор транзакции, которая удалила данную версию записи
- **cmin** порядковый номер команды в транзакции, добавившей
- стах номер команды в транзакции, удалившей запись

\_

<sup>&</sup>lt;sup>63</sup> MVCC URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Multiversion\_concurrency\_control">https://en.wikipedia.org/wiki/Multiversion\_concurrency\_control</a> (дата обращения 13.03.2021) [4]

Соответственно, когда в Постгрес мы выполняем операции вставки, обновления или удаления записи, происходят следующие изменения этих значений:

- Insert добавляется новая запись с xmin = txid\_current() и xmax =
   0
- Update в старой версии записи xmax = txid\_current(), то есть делается delete, добавляется новая запись с xmin = txid\_current() и xmax = 0, то есть делается insert
- Delete в старой версии записи xmax = txid\_current()

Получается, при добавлении записи у нас происходит две операции: старая запись помечается как удалённая, проставляется **хтах**, и происходит добавление новой записи. При удалении проставляется значение **хтах**, при этом физическое удаление данных не производится.

Для фиксации или отмены транзакции нам нужно рассмотреть ещё дополнительные атрибуты строки - **infomask** содержит ряд битов, определяющих свойства данной версии:

- xmin\_commited, xmin\_aborted xmin подтверждён или отменён
- xmax\_commited, xmax\_aborted xmax подтверждён или отменён
- **ctid** является ссылкой на следующую, более новую, версию той же строки. У самой новой, актуальной, версии строки **ctid** ссылается на саму эту версию. Номера **ctid** имеют вид (x,y): здесь x номер страницы, y порядковый номер указателя в массиве

Каждая транзакция может завершиться как успешно - после команды commit, для этого, в зависимости от типа операции, проставляются биты xmin\_commited, xmax\_commited - так и неуспешно из-за, например, ошибки доступа к данным или вызове команды rollback. При неуспешном завершении нам нужно откатить все изменения, выполненные этой транзакцией. При этом в случае с Постгресом нам практически не нужно ничего делать - будут установлены биты подсказки xmin\_aborted, xmax\_aborted. Сам номер xmax при этом остаётся в странице, но смотреть на него уже никто не будет. Так что операции как коммита, так и роллбэка транзакции в Постгресе одинаково быстры.

Посмотрим на практике, как выглядит изнутри служебная информация.

Номер текущей транзакции можно узнать командой:

#### SELECT txid\_current();

При этом обратите внимание, что при смене БД у нас старая транзакция завершается отменой (**rollback**) и начинается новая транзакция.

Добавим в нашу ранее созданную в предыдущей главе таблицу **test** три новых значения:

#### INSERT INTO test VALUES (10),(20),(30);

Посмотрим статистику по "живым" (актуальным) и "мёртвым" (старым версиям в результате update или delete) туплам (записям):

SELECT relname, n\_live\_tup, n\_dead\_tup, trunc(100\*n\_dead\_tup/ (n\_live\_tup+1))::float "ratio%", FROM pg\_stat\_user\_tables WHERE relname = 'test';

Теперь, если мы обновим одну строчку из нашего набора и посмотрим предыдущий запрос:

#### UPDATE test SET i = 40 WHERE i = 30:

```
app=# update test set i = 40 where i = 30;
UPDATE 1
app=# SELECT relname, n_live_tup, n_dead_tup, trunc(100*n_dead_tup/(n_live_tup+1))::float "ratio%" FROM pg_stat_user_tab
les WHERE relname = 'test';
relname | n_live_tup | n_dead_tup | ratio%
-------test | 3 | 1 | 25
(1 row)
```

Видим, что теперь запрос выдаст другую информацию.

Итого, имеем три актуальных записи и одну мёртвую, содержащую старую информацию в строке со значением 30.

Напрямую мы можем посмотреть служебную информацию только по пяти полям и только у актуальных записей:

#### SELECT xmin,xmax,cmin,cmax,ctid FROM test;

```
app=# select xmin,xmax,cmin,cmax,ctid from test;
xmin | xmax | cmin | cmax
                              ctid
                              (0,1)
 501
           0
                   0
                          0
 501
           0
                   0
                          0
                               (0,2)
 502
           0
                   0
                              (0,4)
(3 rows)
```

Здесь мы видим из колонки ctid, что у нас не видно запись со страницы под номером 3.

Для более подробного изучения нужно установить расширение Постгреса pageinspect:

#### CREATE EXTENSION pageinspect;

Посмотрим, какие функции оно содержит (ограничимся первыми на скриншоте):

```
app=# CREATE EXTENSION pageinspect;
CREATE EXTENSION
app=# \dx+
                Objects in extension "pageinspect"
                        Object description
 function brin_metapage_info(bytea)
 function brin_page_items(bytea,regclass)
 function brin_page_type(bytea)
 function brin_revmap_data(bytea)
 function bt_metap(text)
 function bt_page_items(bytea)
 function bt_page_items(text,integer)
 function bt_page_stats(text,integer)
 function fsm_page_contents(bytea)
 function get_raw_page(text,integer)
 function get_raw_page(text,text,integer)
 function gin_leafpage_items(bytea)
 function gin_metapage_info(bytea)
 function gin_page_opaque_info(bytea)
 function hash_bitmap_info(regclass,bigint)
 function hash_metapage_info(bytea)
 function hash_page_items(bytea)
 function hash_page_stats(bytea)
 function hash_page_type(bytea)
 function heap_page_item_attrs(bytea,regclass)
 function heap_page_item_attrs(bytea,regclass,boolean)
 function heap_page_items(bytea)
 function heap_tuple_infomask_flags(integer,integer)
 function page_checksum(bytea,integer)
```

Давайте для примера воспользуемся heap\_page\_items и get\_raw\_page:

SELECT lp as tuple, t\_xmin, t\_xmax, t\_field3 as t\_cid, t\_ctid FROM heap\_page\_items(get\_raw\_page('test',0));

Здесь мы получили доступ к сырой версии таблицы и видим третью строчку. А в ней видим: проставленный **t\_xmax** и ссылку на новую версию строки **t ctid**.

Также мы можем посмотреть всё содержимое служебных полей командой SELECT \* FROM heap\_page\_items(get\_raw\_page('test',0)) \gx

02220	Com neup_p
-[ RECORD 1	]
lp	1   8160
lp_off	8160
lp_flags	1
lp_len	28
t_xmin	501
t_xmax	Θ
t_field3	Θ
t_ctid	(0,1)
t_infomask2	1
t_infomask	2304
t_hoff	24
t_bits	į
t_oid	j l
t_data	\x0a000000
-[ RECORD 2	j
lp	2
lp_off	8128
lp_flags	1
lp_len	28
t_xmin	501
t_xmax	0
t_field3	0
t_ctid	(0,2)
t_infomask2	1
t_infomask	2304
t_hoff	24
t_bits	<u> </u>
t_oid	<u> </u>
t_data	\x14000000
F DECCED 0	<u> </u>

Более подробную информацию смотреть уже труднее. Воспользуемся запросом:

```
SELECT '(0,'||lp||')' AS ctid,

CASE lp_flags

WHEN 0 THEN 'unused'

WHEN 1 THEN 'normal'

WHEN 2 THEN 'redirect to '||lp_off

WHEN 3 THEN 'dead'
```

```
END AS state,
t_xmin as xmin,
t_xmax as xmax,
(t_infomask & 256) > 0 AS xmin_committed,
(t_infomask & 512) > 0 AS xmin_aborted,
(t_infomask & 1024) > 0 AS xmax_committed,
(t_infomask & 2048) > 0 AS xmax_aborted,
t_ctid
```

FROM heap\_page\_items(get\_raw\_page('test',0)) \gx

-[ RECORD 2 ]	
ctid	(0,2)
state	normal
xmin	501
xmax	0
xmin_commited	t
xmin_aborted	f
xmax_commited	f
xmax_aborted	t
t_ctid	(0,2)
-[ RECORD 3 ]-+	+
ctid	(0,3)
state	normal
xmin	501
xmax	502
xmin_commited	t
xmin_aborted	f
xmax_commited	t
xmax_aborted	f
t_ctid	(0,4)

Видим, что у удалённой третьей записи стоит флаг **xmax\_commited**, а у второй актуальной записи наоборот стоит флаг **xmax\_aborted**. Соответственно, чтобы удалять мёртвые записи нужен какой-то механизм. И он называется вакуум. О нём сейчас и поговорим.

#### Vacuum<sup>64</sup>.

VACUUM высвобождает пространство, занимаемое мёртвыми кортежами. При обычных операциях в Постгрес кортежи, удалённые или устаревшие в результате обновления, физически не удаляются из таблицы, они сохраняются в ней, пока не будет выполнена команда VACUUM. Таким образом, периодически необходимо выполнять VACUUM, особенно для часто изменяемых таблиц. Оператор VACUUM отсутствует в стандарте SQL - он специфичен только для MVCC PostgreSQL.

Без списка *таблиц и столбцов* команда VACUUM обрабатывает все таблицы и материализованные представления в текущей базе данных, на очистку которых текущий пользователь имеет право. С этим списком VACUUM обрабатывает только указанную таблицу(ы).

\_

<sup>&</sup>lt;sup>64</sup> Vacuum URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/sql-vacuum">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/sql-vacuum</a> (дата обращения 13.03.2021) [5]

Простая команда VACUUM только высвобождает пространство и делает его доступным для повторного использования. Эта форма команды может работать параллельно с обычными операциями чтения и записи таблицы, так она не требует исключительной блокировки. Однако освобождённое место не возвращается операционной системе - оно просто остаётся доступным для размещения данных этой же таблицы. Она также позволяет задействовать для обработки несколько процессоров. Этот режим называется параллельной очисткой. Для отключения этого режима можно указать переменной PARALLEL нулевое количество параллельных рабочих процессов.

Посмотрим на самые важные параметры:

#### **FULL**

Выбирает режим «полной» очистки, который может освободить больше пространства, но выполняется гораздо дольше и запрашивает исключительную блокировку таблицы. Этот режим также требует дополнительное место на диске, так как он записывает новую копию таблицы и не освобождает старую до завершения операции. Обычно это следует использовать только, когда требуется высвободить значительный объём пространства, выделенного таблице.

#### **VERBOSE**

Выводит подробный отчёт об очистке для каждой таблицы.

#### **ANALYZE**

Выполняет очистку (VACUUM), а затем анализ (ANALYZE) всех указанных таблиц. Это удобная комбинация для регулярного обслуживания БД. Команда analyze и принцип её работы у нас будут рассмотрены в дальнейших главах.

#### SKIP LOCKED

Указывает, что команда VACUUM не должна ждать освобождения никаких конфликтующих блокировок, начиная обработку отношения: если отношение не удаётся заблокировать сразу, без ожидания, оно пропускается.

Соответственно, наблюдать за процессом очистки можно или в командной строке при выполнении **VACUUM VERBOSE**, или через системное представление **SELECT** \* **FROM pg**\_**stat**\_**progress**\_**vacuum**;

Пример использования:

Очистка одной таблицы test, проведение её анализа для оптимизатора и печать подробного отчёта о действиях операции очистки:

VACUUM (VERBOSE, ANALYZE) test;

Посмотрим, что теперь осталось в таблице:

# SELECT lp as tuple, t\_xmin, t\_xmax, t\_field3 as t\_cid, t\_ctid FROM heap\_page\_items(get\_raw\_page('test',0));

Очистка - отличный механизм, вопрос в том, как часто её вызывать.

Если очищать изменяющуюся таблицу слишком редко, она вырастет в размерах больше, чем хотелось бы. Кроме того, для очередной очистки может потребоваться несколько проходов по индексам, если изменений накопилось слишком много.

Если очищать таблицу слишком часто, то вместо полезной работы сервер будет постоянно заниматься обслуживанием - тоже нехорошо.

Также важно понимать, что запуск обычной очистки по расписанию никак не решает проблему, потому что нагрузка может изменяться со временем. Если таблица стала обновляться активней, то и очищать её надо чаще.

Автоматическая очистка - как раз тот самый механизм, который позволяет запускать очистку в зависимости от активности изменений в таблицах. Итак:

#### Autovacuum<sup>65</sup>.

Автовакуум управляется соответствующим фоновым процессом Autovacuum launcher. Т.е. он не работает всё время, а инициирует вызов вакуума в зависимости от настроек различных порогов срабатывания. Желательно настаивать максимально агрессивно.

Посмотрим на важные настройки:

#### log autovacuum min duration

Задаёт время выполнения действия автоочистки, при превышении которого информация об этом действии записывается в журнал. При нулевом значении в журнале фиксируются все действия автоочистки. Значение -1 (по умолчанию) отключает журналирование действий автоочистки. Если это значение задаётся без единиц измерения, оно считается заданным в миллисекундах. Например, если задать значение 250ms, в журнале будут фиксироваться все операции автоматической очистки и анализа, выполняемые дольше 250 мс. Кроме того, когда этот параметр имеет любое значение,

\_

<sup>&</sup>lt;sup>65</sup> Autovacuum URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/runtime-config-autovacuum">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/runtime-config-autovacuum</a> (дата обращения 13.03.2021) [6]

отличное от -1, в журнал будет записываться сообщение в случае пропуска действия автоочистки из-за конфликтующей блокировки или параллельного удаления отношения.

#### autovacuum max workers

Задаёт максимальное число процессов автоочистки (не считая процесс, запускающий автоочистку), которые могут выполняться одновременно. По умолчанию это число равно 3.

#### autovacuum\_naptime

Задаёт минимальную задержку между двумя запусками автоочистки. Процесс автоочистки проверяет базу данных через заданный интервал времени и выдаёт команды VACUUM и ANALYZE, когда это требуется. Если это значение задаётся без единиц измерения, оно считается заданным в секундах. По умолчанию задержка равна одной минуте (1min).

#### autovacuum\_vacuum\_threshold

Задаёт минимальное число изменённых или удалённых записей, при котором будет выполняться VACUUM для отдельно взятой таблицы. Значение по умолчанию - 50 записей.

#### autovacuum\_vacuum\_insert\_threshold

Задаёт число добавленных кортежей, при достижении которого будет выполняться VACUUM для отдельно взятой таблицы. Значение по умолчанию - 100 записей. При значении -1 процедура автоочистки не будет производить операции VACUUM с таблицами в зависимости от числа добавленных строк.

#### autovacuum\_analyze\_threshold

Задаёт минимальное число добавленных, изменённых или удалённых записей, при котором будет выполняться ANALYZE для отдельно взятой таблицы. Значение по умолчанию - 50 кортежей.

#### autovacuum vacuum scale factor

Задаёт процент от размера таблицы, который будет добавляться к autovacuum\_vacuum\_threshold при выборе порога срабатывания команды VACUUM. Значение по умолчанию - 0.2 (20% от размера таблицы).

#### autovacuum\_vacuum\_insert\_scale\_factor

Задаёт процент от размера таблицы, который будет добавляться к autovacuum\_vacuum\_insert\_threshold при выборе порога срабатывания команды VACUUM. Значение по умолчанию - 0.2 (20% от размера таблицы).

#### autovacuum analyze scale factor

Задаёт процент от размера таблицы, который будет добавляться к autovacuum\_analyze\_threshold при выборе порога срабатывания команды ANALYZE. Значение по умолчанию - 0.1 (10% от размера таблицы).

Практически все эти параметры задаются только в postgresql.conf или в командной строке при запуске сервера. По разнице в настройке отдельных параметров будет целая тема чуть позже. Например, часть параметров можно мягко перезагрузить:

#### sudo pg\_ctlcluster 13 main reload

Посмотрим на текущие настройки кластера:

SELECT name, setting, context, short\_desc FROM pg\_settings WHERE category LIKE '%Autovacuum%';

name	I	setting	Ι	context	١	short_desc
	-+-		+-		-+-	
autovacuum		on		sighup		Starts the autovacuum subprocess.
autovacuum_analyze_scale_factor		0.1		sighup		Number of tuple inserts, updates, or deletes prior to
analyze as a fraction of reltuples.						
autovacuum_analyze_threshold		50		sighup		Minimum number of tuple inserts, updates, or deletes p
rior to analyze.						
autovacuum_freeze_max_age		200000000	ı	postmaster		Age at which to autovacuum a table to prevent transact
ion ID wraparound.						
autovacuum_max_workers	1	3	L	postmaster		Sets the maximum number of simultaneously running auto
vacuum worker processes.						
autovacuum_multixact_freeze_max_age	Т	400000000	Т	postmaster		Multixact age at which to autovacuum a table to preven
t multixact wraparound.						
autovacuum_naptime		60	ļ	sighup		Time to sleep between autovacuum runs.
autovacuum_vacuum_cost_delay		2	ļ.	sighup		Vacuum cost delay in milliseconds, for autovacuum.
autovacuum_vacuum_cost_limit	1	-1	ı	sighup		Vacuum cost amount available before napping, for autov
acuum.		0 0		-2-6		Number of total description to the second of
<pre>autovacuum_vacuum_insert_scale_factor of reltuples.</pre>		0.2	ı	sighup		Number of tuple inserts prior to vacuum as a fraction
of retuples. autovacuum_vacuum_insert_threshold		1000		sighup		Minimum number of tuple inserts prior to vacuum, or -1
to disable insert vacuums.		1000		Signup		Minimum number of cupie inserts prior to vacuum, or -1
autovacuum vacuum scale factor		0.2	ı.	sighup		Number of tuple updates or deletes prior to vacuum as
a fraction of reltuples.		0.2		31ghap		namber of capte apaaces of deteces prior to vacuum as
autovacuum_vacuum_threshold	ı	50	ı	sighup		Minimum number of tuple updates or deletes prior to va
Cuum.				Jagnap		Titilian Tamber of capee apadees of detects prior to va
(13 rows)						
(						

Здесь видим такие настройки, как autovacuum\_freeze\_max\_age и autovacuum\_multixact\_freeze\_max\_age.

Это ещё один аспект работы вакуума и автовакуума - они "замораживают" старые записи. Для чего это нужно сейчас и посмотрим.

#### Заморозка<sup>66</sup>.

В Постгресе семантика транзакций зависит от возможности сравнения номеров идентификаторов транзакций (XID).

Версия строки, у которой XID добавившей её транзакции больше, чем XID текущей транзакции, относится «к будущему» и не должна быть видна в текущей транзакции.

Однако поскольку идентификаторы транзакций имеют ограниченный размер (32 бита), кластер, работающий долгое время (более 4 миллиардов транзакций) столкнётся с зацикливанием идентификаторов транзакций: счётчик XID дойдёт до максимального значения и прокрутится до нуля - внезапно транзакции, которые относились к прошлому, окажутся в будущем - это означает, что их результаты станут невидимыми. Для того, чтобы этого избежать, необходимо выполнять очистку для каждой таблицы в каждой базе данных как минимум единожды на два миллиарда транзакций.

Периодическое выполнение очистки решает эту проблему, потому что процедура **VACUUM помечает строки как** замороженные, указывая, что они были вставлены транзакцией, зафиксированной максимально в прошлом, так что эти данные с точки зрения MVCC определённо будут видны во всех текущих и будущих транзакциях.



Давайте для понимания схематично рассмотрим эту ситуацию:

Итого, первая транзакция оказывается в прошлом.

\_

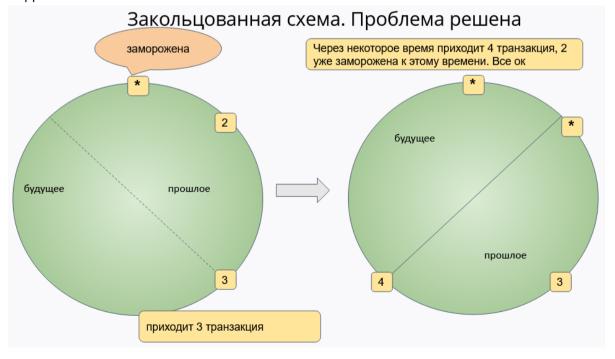
<sup>&</sup>lt;sup>66</sup> Freeze URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/routine-vacuuming#VACUUM-FOR-WRAPAROUND">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/routine-vacuuming#VACUUM-FOR-WRAPAROUND</a> (дата обращения 13.03.2021) [7]

Затем у нас приходят 3 и 4 транзакции, и получается интересная ситуация:



Если транзакция в данном случае оказывается в будущем, то сервер аварийно завершит работу до устранения проблемы. Именно поэтому придуман механизм заморозки - при определённом пороге отставания от № текущей транзакции прошлые XID у записей замораживаются - т.е. у них проставляются биты xmin commited и xmin aborted.

Таким образом помечается, что эта запись считается очень старой и видной во всех снимках:



Теперь вернёмся к нашим параметрам вакуума и автовакуума:

#### vacuum\_freeze\_min\_age

Определяет, насколько старым должен стать XID, чтобы строки с таким XID были заморожены. Увеличение его значения помогает избежать ненужной работы, если строки, которые могли бы быть заморожены в ближайшее время, будут изменены ещё раз, а уменьшение приводит к увеличению количества транзакций, которые могут выполниться, прежде чем потребуется очередная очистка таблицы.

**VACUUM** определяет, какие страницы таблицы нужно сканировать, анализируя карту видимости (FM). Обычно при этой операции пропускаются страницы, в которых нет мёртвых версий строк, даже если в них могут быть версии строк со старыми XID.

Таким образом, обычная команда VACUUM не будет всегда замораживать все версии строк, имеющиеся в таблице. Периодически VACUUM будет также производить *агрессивную очистку*, пропуская только те страницы, которые не содержат ни мёртвых строк, ни незамороженных значений XID или MXID. Когда VACUUM будет делать это, зависит от параметра vacuum\_freeze\_table\_age.

#### vacuum\_freeze\_table\_age

Полностью видимые, но не полностью замороженные страницы будут сканироваться, если число транзакций, прошедших со времени последнего такого сканирования, оказывается больше, чем vacuum\_freeze\_table\_age минус vacuum\_freeze\_min\_age. Если vacuum\_freeze\_table\_age равно 0, VACUUM будет применять эту более агрессивную стратегию при каждом сканировании.

Максимальное время, в течение которого таблица может обходиться без очистки, составляет два миллиарда транзакций МИНУС значение vacuum freeze min age с момента последней агрессивной очистки. Если бы таблица не подвергалась очистке дольше, была бы возможна потеря данных. Чтобы гарантировать, что это не произойдёт, для любой таблицы, которая может содержать значения XID старше, чем возраст, указанный в конфигурационном autovacuum\_freeze\_max\_age, вызывается автоочистка (Это случится, даже если автоочистка отключена).

#### autovacuum\_freeze\_max\_age

Если очистка таблицы не вызывается другим способом, то автоочистка неё будет вызываться приблизительно через каждые для autovacuum\_freeze\_max\_age минус vacuum\_freeze\_min\_age транзакций. Для очищаемых регулярно для высвобождения пространства, это неактуально. В то же время статичные таблицы (включая таблицы, в которых данные вставляются, но не изменяются и не удаляются) не нуждаются в очистке для высвобождения пространства, поэтому для очень больших статичных таблиц имеет смысл увеличить интервал между вынужденными запусками автоочистки. Очевидно, сделать, либо это ОНЖОМ увеличив autovacuum\_freeze\_max\_age, либо уменьшив vacuum\_freeze\_min\_age.

Фактический максимум для vacuum\_freeze\_table\_age составляет 0.95 \* autovacuum\_freeze\_max\_age; большее значение будет ограничено этим пределом. Значение, превышающее autovacuum\_freeze\_max\_age, не имело бы смысла, поскольку по достижении этого значения в любом случае вызывалась бы автоочистка для предотвращения зацикливания, а коэффициент 0.95 оставляет немного времени для того, чтобы запустить команду VACUUM вручную до того, как это произойдёт.

Давайте на практике посмотрим на возраст самых старых данных в таблицах:

SELECT c.oid::regclass as table\_name, greatest(age(c.relfrozenxid),age(t.relfrozenxid)) as age FROM pg\_class c LEFT JOIN pg\_class t ON c.reltoastrelid = t.oid WHERE c.relkind IN ('r', 'm');

table_name	age
test2	10
test	11
pg_statistic	27
pg_type	27
pg_foreign_table	27
pg_authid	27
pg_statistic_ext_data	27
pg_largeobject	27
pg_user_mapping	27
pg_subscription	27
pg_attribute	27
pg_proc	27
pg_class_	27
pg_attrdef	27
pg_constraint	27
pg_inherits	27
pg_index	27
pg_operator	27
pg_opfamily	27
pg_opclass	27
pg_am	27
pg_amop	27
pg_amproc	27

Кластер практически пустой и возраст самых старых транзакций довольно молодой.

В этой главе мы с вами рассмотрели проблематику ACID и параллельных транзакций. Рассмотрели MVCC, как в Постгресе это реализовано и как за собой удалять мёртвые строки. По умолчанию параметры автовакуума настроены достаточно хорошо. Менять их рекомендую при наличии каких-либо проблем, либо чётко понимая, зачем вы это делаете. Одна из самых распространённых рекомендаций от других специалистов - настраивать максимально агрессивно имеет тоже место быть.

Таким образом мы закончили в основном блок физического представления данных в СУБД. Переходим к уровням изоляции транзакций, логическому устройству Постгреса и внутренним механизмам реализации отказоустойчивости и реализации блокировок.

В конце главы, интересный кейс: как у Амазона была проблема с работой автовакуума и как они её решили<sup>67</sup>.

Ссылка под №8 в соответствующем файле на гитхабе https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/chapters/CHAPTER04.md.

Все команды, рассмотренные в этой главе, вы можете найти на гитхабе в файле <a href="https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/04/mvcc.txt">https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/04/mvcc.txt</a>

\_

<sup>&</sup>lt;sup>67</sup> Amazon тюнинг автоакуума URL: <a href="https://aws.amazon.com/ru/blogs/database/a-case-study-of-tuning-autovacuum-in-amazon-rds-for-postgresgl/">https://aws.amazon.com/ru/blogs/database/a-case-study-of-tuning-autovacuum-in-amazon-rds-for-postgresgl/</a> (дата обращения 13.03.2021) [8]

## 5. Уровни изоляции транзакций

В главе про MVCC мы обсуждали для чего нужны транзакции. Но не всё так просто при конкурентном доступе.

В стандарте SQL есть четыре уровня изоляции транзакций<sup>68</sup>, которые определяются в терминах аномалий<sup>69</sup>, которые допускаются при конкурентном выполнении транзакций на этом уровне:

- «Грязное» чтение (**Dirty read**) транзакция Т1 может читать строки, изменённые, но ещё не зафиксированные, транзакцией Т2 (не было COMMIT). Отмена изменений (ROLLBACK) в Т2 приведёт к тому, что Т1 прочитает данные, которых никогда не существовало
- Неповторяющееся чтение (**Non-repeatable read**) после того, как транзакция Т1 прочитала строку, транзакция Т2 изменила или удалила эту строку и зафиксировала изменения (COMMIT). При повторном чтении этой же строки транзакция Т1 видит, что строка изменена или удалена
- Фантомное чтение (**Phantom read**) транзакция Т1 прочитала набор строк по некоторому условию. Затем транзакция Т2 добавила строки, также удовлетворяющие этому условию. Если транзакция Т1 повторит запрос, она получит другую выборку строк
- Аномалия сериализации (**Serialization anomaly**) результат успешной фиксации группы транзакций оказывается несогласованным при всевозможных вариантах исполнения этих транзакций по очереди

Схематично можно представить это в виде таблицы, где в строках перечислены уровни изоляции, а в столбцах возможные аномалии (да - возможно - - невозможно, PG - Постгрес):

	«грязное» чтение	неповторяю- щееся чтение	фантомное чтение	аномалия сериализации
Read Uncommitted	Допускается, но не в PG	да	да	да
Read Committed	-	да	да	да
Repeatable Read	-	-	Допускается, но не в PG	да
Serializable	-	-	-	-

Давайте разбирать каждый уровень подробно.

-

<sup>&</sup>lt;sup>68</sup> Уровни изоляции транзакций URL: <a href="https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/transaction-iso">https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/transaction-iso</a> (дата обращения 15.03.2021) [1]

<sup>&</sup>lt;sup>69</sup> Аномалии при конкурентных транзакциях URL: <a href="https://itnan.ru/post.php?c=1&p=317884">https://itnan.ru/post.php?c=1&p=317884</a> (дата обращения 15.03.2021) [2]

#### Уровень изоляции Read Uncommitted.

В Постгресе не допускается.

#### Уровень изоляции Read Committed.

Уровень изоляции транзакции, выбираемый в Постгресе по умолчанию. В транзакции, работающей на этом уровне, запрос SELECT видит только те данные, которые были зафиксированы до начала запроса. Он никогда не увидит незафиксированных данных или изменений, внесённых в процессе выполнения запроса параллельными транзакциями. По сути, запрос SELECT видит снимок базы данных в момент начала выполнения запроса. Однако SELECT видит результаты изменений, внесённых ранее в этой же транзакции, даже если они ещё не зафиксированы.

Также заметьте, что два последовательных оператора SELECT могут видеть разные данные даже в рамках одной транзакции, если какие-то другие транзакции зафиксируют изменения после запуска первого SELECT, но до запуска второго.

Посмотрим на практике.

Подключимся к БД Арр:

\c app

Создадим таблицу testA:

CREATE TABLE testA (i serial, amount int);

Вставим два значения:

INSERT INTO testA(amount) VALUES (100), (500);

Посмотрим, что получилось:

#### SELECT \* FROM testA:

Обратим внимание на то, что значения в поле *i* сгенерировались автоматически. Это произошло из-за того, что мы объявили тип поля *serial*, а это сокращённая запись для *integer NOT NULL DEFAULT nextval('имя таблицы имя столбца seq')*.

Давайте подробно посмотрим на таблицу testA и автоматически созданную последовательность:

#### \d+ testA \d+ testa\_i\_seq

app=# \d+		Collation	Nullable		"public.te Default	esta"	Storage	Stats target	Description
amount Access me	integer integer ethod: heap	 p seq	l	l	esta_i_sed	'::regclass)	plain   plain		
Туре	Start	Sequence "  Minimum	public.testa Maximum		Cycles?	Cache			
_	++   1     public.te	1   2 esta.i	+ 147483647	1	no	1			

Обратите внимание, что несмотря на то, что мы создавали таблицу testA в разном регистре, по умолчанию всё свелось к нижнему регистру.

Мы можем работать с объектом в разном регистре, использовать пробелы в имени или русский язык в названии таблиц/полей - при этом необходимо заключать такие названия в кавычки.

**НО!!!** Это **НЕ** рекомендованный способ именования.

Посмотрим на текущий параметр сессии AUTOCOMMIT:

**lecho**: AUTOCOMMIT - он говорит о том, что после каждого ввода команды в psql у нас происходит автоматическое оборачивание этой команды в транзакцию, то есть при включенном автокоммите просто запрос **SELECT** будет по факту выглядеть так:

```
BEGIN TRANSACTION;
SELECT ...
COMMIT;
```

Отключим автокоммит, так как нам необходимо посмотреть, что видят транзакции внутри себя при изменении данных в параллельной транзакции:

#### **\set AUTOCOMMIT OFF**

Посмотрим текущий уровень изоляции транзакций:

SHOW TRANSACTION ISOLATION LEVEL;

app=# \echo :AUTOCOMMIT
on
app=# \set AUTOCOMMIT OFF
app=# SHOW TRANSACTION ISOLATION LEVEL;

read committed (1 row)

transaction\_isolation

Если нужно установить как раз уровень repeatable read можем выполнить команду SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED;

Таким образом устанавливаем уровень изоляции на всю сессию. Если нам для какой-то конкретной транзакции нужен конкретный уровень транзакции, мы его просто указываем как параметр **ISOLATION LEVEL** при старте транзакции. Например, **BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE**;

После того, как отключили автокоммит, при вводе следующей команды автоматически начнётся транзакция на установленном уровне изоляции для нашей сессии (при создании всегда read committed).

Чтобы чётко понимать, когда она началась, рекомендую прямо так и писать - **BEGIN TRANSACTION**; или просто **BEGIN**; или **START TRANSACTION**; - это аналогичные команды.

Посмотрим на практике, что произойдёт в транзакции, если её начать и в ней произойдёт ошибка:

```
app=# begin;
BEGIN
app=*# select * fr testA;
ERROR: syntax error at or near "fr"
LINE 1: select * fr testA;
app=!# select * from testA;
ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block app=!# select * from testA;
ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block app=!# rollback;
ROLLBACK
```

Любая команда после ошибочной выполнена не будет и нам в любом случае придётся откатить транзакцию - **ROLLBACK**;

Создадим второе подключение к нашей БД в другой консоли и отключим автокоммит:

#### \set AUTOCOMMIT OFF

В первой консоли начинаем транзакцию и смотрим, что в нашей таблице всего две записи, затем во второй консоли начинаем транзакцию и изменяем данные в этой таблице, и фиксируем изменения (**COMMIT**):

```
app=# begin;
BEGIN
app=*# update testA set amount = 555 where i = 1;
UPDATE 1
app=*# commit;
```

Видим, что если ещё раз в первой консоли в той же транзакции запросить данные, то они изменятся. При этом ещё и порядок изменится, так как селект читает данные подряд, а у нас, в связи с мультиверсионностью, строка дописывается физически в свободное место, в данном случае, в конец:

```
app=*# select * from testA;
i | amount
---+----
1 | 100
2 | 500
(2 rows)

app=*# select * from testA;
i | amount
---+----
2 | 500
1 | 555
(2 rows)
```

Таким образом, мы должны понимать, что когда проектируем систему с данным уровнем изоляции, у нас возможны такие разногласия в рамках одной транзакции. Давайте рассмотрим более строгий уровень изоляции.

#### Уровень изоляции Repeatable Read.

В этом режиме видны только те данные, которые были зафиксированы до начала транзакции, но не видны незафиксированные данные и изменения, произведённые другими транзакциями в процессе выполнения данной транзакции (однако запрос будет видеть эффекты предыдущих изменений в своей транзакции, несмотря на то, что они не зафиксированы).

Это самое строгое требование, которое стандарт SQL вводит для этого уровня изоляции, и при его выполнении предотвращаются все явления, описанные ранее, за исключением аномалий сериализации. Как было сказано выше, это не противоречит стандарту, так как он определяет только минимальную защиту, которая должна обеспечиваться на каждом уровне изоляции.

Другими словами, этот уровень отличается от Read Committed тем, что запрос в транзакции данного уровня видит снимок данных на момент начала первого оператора в транзакции (не считая команд управления транзакциями), а не начала текущего оператора. Таким образом, последовательные команды SELECT в одной транзакции видят одни и те же данные; они не видят изменений, внесённых и зафиксированных другими транзакциями после начала их текущей транзакции.

Посмотрим на практике.

Установим нужный уровень изоляции и начнём транзакции в двух сессиях. В первой консоли:

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ; SELECT \* FROM testA;

Во второй добавим новую строку и закоммитим изменения: SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ; INSERT INTO testA VALUES (777); COMMIT;

```
app=# SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ;
SET
app=*# INSERT INTO testA VALUES (777);
INSERT 0 1
app=*# COMMIT;
COMMIT
app=# |
```

Посмотрим, что изменилось в первой сессии:

```
app=# SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ;
SET
app=*# BEGIN:
WARNING: there is already a transaction in progress
app=*# SELECT * FROM testA;
 i | amount
        500
 2 |
        555
(2 rows)
app=*# SELECT * FROM testA;
 i | amount
        500
 2
        555
(2 rows)
```

Здесь обратим внимание на два момента:

- мы по-прежнему не видим аномалии "фантомное чтение" новая строка не появилась в первой транзакции но это только в Постгресе, в остальных СУБД она бы появилась
- мы попытались начать транзакцию командой BEGIN, и нам было сказано, что транзакция уже начата она начинается автоматически после любой DDL-команды. Точнее, DDL вызывает rollback предыдущей транзакции и начинает новую. Обращайте на это внимание

#### Уровень изоляции Serializable.

Этот уровень обеспечивает самую строгую изоляцию транзакций. На этом уровне моделируется последовательное выполнение всех зафиксированных транзакций, как если бы транзакции выполнялись одна за другой, последовательно, а не параллельно.

Однако, как и на уровне Repeatable Read, на этом уровне приложения должны быть готовы повторять транзакции из-за сбоев сериализации. Фактически этот режим изоляции работает так же, как и Repeatable Read, только он дополнительно отслеживает условия, при которых результат параллельно выполняемых сериализуемых транзакций может не согласовываться с результатом этих же транзакций, выполняемых по очереди.

Это отслеживание не привносит дополнительных препятствий для выполнения, кроме тех, что присущи режиму Repeatable Read, но тем не менее создаёт некоторую добавочную нагрузку. При выявлении исключительных условий регистрируется аномалия сериализации и происходит сбой сериализации.

Посмотрим в теории.

Сымитируем следующую ситуацию - у нас есть таблица с классами и значениями:

class		value
	+	
	1	10
	1	20
	2	100
	2	200

Первая сериализуемая транзакция А вычисляет:

#### SELECT SUM(value) FROM testS WHERE class = 1;

и добавляет запись с суммой и class 2 в эту таблицу, и в теории получаем:

class		value
	+ 1	10
	1	20
	2	100
	2	200
	2	230

Вторая сериализуемая транзакция В вычисляет:

#### SELECT SUM(value) FROM testS WHERE class = 2;

И добавляет запись с суммой и class 1 в эту таблицу, и в теории получаем:

class	I	value
	<b>+</b> 1	 10
	1	20
	2	100
	2	200
	1	300

#### Вопрос - что произойдёт при попытке фиксации изменений?

Если бы одна из этих транзакций закоммитилась раньше другой - то значения были бы другие, а так как на уровне **SERIALIZABLE** движок пытается выстроить все транзакции последовательно, как будто бы не было параллельных транзакций, у нас ничего не получится. **Если первая выполнится раньше - действия второй будут неверны и наоборот**.

На практике.

Для этого создадим таблицу для тестов:

CREATE TABLE testS (i int, amount int);

Вставим записи как в примере:

INSERT INTO TESTS VALUES (1,10), (1,20), (2,100), (2,200);

В первой сессии устанавливаем нужный уровень и начинаем транзакцию во втором окне, и имитируем SELECT и INSERT, и получаем следующую картину:

В первой сессии:

```
app=# SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
SET
app=*# SELECT sum(amount) FROM testS WHERE i = 1;
sum
----
30
(1 row)
app=*# SELECT sum(amount) FROM testS WHERE i = 1;
sum
----
30
(1 row)
```

#### Во второй сессии:

```
app=# SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
SET
app=*# SELECT sum(amount) FROM testS WHERE i = 2;
sum
----
300
(1 row)
app=*# INSERT into testS VALUES (1,200);
INSERT 0 1
```

А теперь самое интересное - коммит в первой сессии пройдёт нормально, а во второй нас ждёт сюрприз:

```
app=*# COMMIT;
ERROR: could not serialize access due to read/write dependencies among transactions
DETAIL: Reason code: Canceled on identification as a pivot, during commit attempt.
HINT: The transaction might succeed if retried.
```

#### Рекомендации при применении уровня SERIALIZABLE:

- Объявляйте транзакции как READ ONLY, если это отражает их суть
- Заключайте в одну транзакцию не больше команд, чем необходимо для обеспечения целостности
- Не оставляйте соединения простаивающими в транзакции дольше, чем необходимо. Для автоматического ROLLBACK затянувшихся транзакций можно применить параметр конфигурации idle\_in\_transaction\_session\_timeout
- Управляйте числом активных подключений, при необходимости используя пул соединений. Это всегда полезно для увеличения производительности, но особенно важно в загруженной системе с сериализуемыми транзакциями
- Исключите явные блокировки, SELECT FOR UPDATE и SELECT FOR SHARE там, где они не нужны благодаря защите, автоматически предоставляемой сериализуемыми транзакциями
- Последовательное сканирование всегда влечёт за собой предикатную блокировку на уровне таблицы (рассмотрим в главе про блокировки). Это приводит к увеличению сбоев сериализации. В таких ситуациях бывает полезно склонить систему к использованию индексов, уменьшая random\_page\_cost и/или увеличивая cpu\_tuple\_cost. Главное тут сопоставить выигрыш от уменьшения числа откатов и перезапусков транзакций с проигрышем от возможного менее эффективного выполнения запросов

В данной главе рассмотрели, как работают конкурентные транзакции и какие при этом могут возникать различные аномалии, а также что с этим делать. В следующей главе будем рассматривать логическое устройство Постгреса.

В качестве бонуса почитайте статью про теоретико-практическое исследование уровня изоляции SERIALIZABLE<sup>70</sup> и дальнейшее предложение по улучшению производительности и решению проблем, связанных с сериализацией - двухфазный коммит<sup>71</sup>. Забегая вперёд (не в рамках этой книги), сейчас есть более продвинутые варианты двухфазного коммита. Всё зависит от решаемых задач и области применения.

Все команды, рассмотренные в этой главе, вы можете найти на гитхабе в файле https://github.com/aeuge/Postgres13book/blob/main/scripts/05/isolation.txt

-

<sup>&</sup>lt;sup>70</sup> Теория про сериализацию URL: <a href="https://arxiv.org/pdf/1208.4179.pdf">https://arxiv.org/pdf/1208.4179.pdf</a> (дата обращения 15.03.2021) [3]

<sup>&</sup>lt;sup>71</sup> Двухфазный коммит URL: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Two-phase\_commit\_protocol">https://en.wikipedia.org/wiki/Two-phase\_commit\_protocol</a> (дата обращения 15.03.2021) [4]