Отчет по выполнению домашнего задания по теме «Репликация. Практическое применение»

Четвериков Владимир

Настройка асинхронной репликации

Создаем сеть docker для postgres: docker network create pgnet
Определяем подсеть созданной сети: docker network inspect pgnet. В моем случае это "Subnet": "172.19.0.0/16"

Запускаем мастер docker run -dit -v "pgmaster:/var/lib/postgresql/data" -e POSTGRES_PASSWORD=pass -p "5432:5432" --restart=unless-stopped --network=pgnet --name=pgmaster postgres

Для docker desktop windows файлы, используемые ниже, располагаются в папке \\wsl\$\docker-desktop-data\version-pack-data\community\docker\volumes\pgmaster_data

Раскомментируем и меняем параметры postgresql.conf в volume :

ssl = off wal_level = replica max_wal_senders = 4

Подключаемся к мастеру в docker: docker exec -it pgmaster su - postgres -c psql Создаем роль репликатора: create role replicator with login replication password 'pass'; Получаем ответ: CREATE ROLE Выходим командой exit

B volume мастера в файл **pg_hba.conf** добавляем запись: **host replication replicator 172.19.0.0/16 md5**

Рестартуем мастер командой docker restart pgmaster

Сделаем бэкап для реплик, выполнив следующие команды:

docker exec -it pgmaster bash mkdir /pgslave pg_basebackup -h pgmaster -D /pgslave -U replicator -v -P --wal-method=stream (запросит пароль - pass) exit

Настройка асинхронной репликации

Копируем папку бэкапа к себе на хост (копирование производится в папку C:/Users/имя_пользователя/volumes/pgslave): docker cp pgmaster:/pgslave volumes/pgslave/

Создаем директорию \\wsl\$\docker-desktop-data\version-pack-data\community\docker\volumes\pgslave_one_data для первого слейва и переносим туда содержимое скопированной на предыдущем шаге директории. Дополнительно создаем файл standby.signal В файле postgresql.conf добавляем:

primary_conninfo = 'host=pgmaster port=5432 user=replicator password=pass application_name=pgslave_one'

Стартуем первую реплику pgslave_one командой

docker run -dit -v "pgslave_one:/var/lib/postgresql/data" -e POSTGRES_PASSWORD=pass -p "15432:5432" --network=pgnet --restart=unless-stopped --name=pgslave_one postgres

Создаем директорию \\wsl\$\docker-desktop-data\version-pack-data\community\docker\volumes\pgslave_two_data для второго слейва и переносим туда содержимое скопированной из бэкапа директории. Дополнительно создаем файл standby.signal
В файле postgresql.conf добавляем:

primary_conninfo = 'host=pgmaster port=5432 user=replicator password=pass application_name=pgslave_two'

Стартуем вторую реплику pgslave two командой

docker run -dit -v "pgslave_two:/var/lib/postgresql/data" -e POSTGRES_PASSWORD=pass -p "25432:5432" --network=pgnet --restart=unless-stopped --name=pgslave two postgres

Проверяем работу реплик. Заходим на мастер docker exec -it pgmaster su - postgres -c psql

Выполняем команду select application_name, sync_state from pg_stat_replication;

Видим две записи:

```
application_name | sync_state
```

```
pgslave_one | async
pgslave_two | async
(2 rows)
```

Нагрузочное тестирование методов чтения

Проведем нагрузочное тестирование с использованием наработок с ДЗ по нагрузочному тестированию.

Подключимся нашим приложением к master postgres и создадим около 165к пользователей.

При загрузке в master имеем такую картину по ресурсам

```
ONTAINER ID
              NAME
                             CPU %
                                       MEM USAGE / LIMIT
                                                              MEM %
                                                                                           BLOCK I/O
39d919f4817
              pgslave two
                             16.09%
                                                              1.62%
2cd87c89138d
              pgslave_one
                             15.37%
                                       107.1MiB / 6.142GiB
                                                              1.70%
                                                                         80MB / 28.8MB
                                                                                           0B / 0B
8edce988976
                             30.67%
                                       169.3MiB / 6.142GiB
                                                              2.69%
                                                                         91.1MB / 169MB
                                                                                          0B / 0B
              pgmaster
```

В процессе создания пользователей происходит активная запись в master и асинхронная репликация в две реплики. Нагрузка CPU мастера, а также Net Output имеет высокие значения, так как происходит передача данных от мастера к репликам. В свою очередь, на репликах большее значение занимает Net Input (половина от Net Output мастера) так как происходит получение данных с мастера в процессе репликации. Количество записей в таблице на мастере и репликах после завершения создания пользователей – одинаковые.

Нагрузим приложение по методам чтения /user/get/{id} и /user/search (приложение подключено к master).

CONTAINER ID	NAME	CPU %	MEM USAGE / LIMIT	MEM %	NET I/O	BLOCK I/O	PIDS
239d919f4817	pgslave_two	0.00%	194.7MiB / 6.142GiB	3.10%	165MB / 56.6MB	0B / 0B	7
2cd87c89138d	pgslave_one	0.00%	196.1MiB / 6.142GiB	3.12%	165MB / 56.9MB	0B / 0B	7
28edce988976	pgmaster	207.38%	270.7MiB / 6.142GiB	4.30%	182MB / 355MB	0B / 0B	42

По использованию ресурсов видно, что чтение производится с мастера, реплики не задействованы. Перенесем чтение в приложении на реплику **pgslave_one** и проведем повторное нагрузочное тестирование.

CONTAINER ID	NAME	CPU %	MEM USAGE / LIMIT	MEM %	NET I/O	BLOCK I/O	PIDS
239d919f4817	pgslave_two	0.00%	194.7MiB / 6.142GiB	3.10%	165MB / 56.6MB	0B / 0B	7
2cd87c89138d	pgslave_one	213.56%	249.6MiB / 6.142GiB	3.97%	165MB / 57.9MB	0B / 0B	41
28edce988976	pgmaster	0.01%	212.4MiB / 6.142GiB	3.38%	183MB / 362MB	0B / 0B	10

По использованию ресурсов видно, что чтение производится с реплики, **pgslave_one**. Мастер при чтении не задествован. Очищаем таблицу с пользователями.

Синхронная репликация

Как видно из вывода, реплика **pgslave_one** стала основной для репликации, **pgslave_two** – резервной (на случай выхода из строя pgslave_one). Создадим нагрузку на запись в master. В процессе записи убиваем мастер командой **docker kill pgmaster** после чего останавливаем запись. Выбираем слейв **pgslave_one** и промоутим его до мастера.

```
docker exec -it pgslave_one su - postgres -c psql select pg_promote();
Проверяем отсутствие репликации с нового мастера pgslave_one select application_name, sync_state from pg_stat_replication;
```

```
postgres=# select application_name, sync_state from pg_stat_replication;
  application_name | sync_state
  ------(0 rows)
```

Синхронная репликация

```
Восстанавливаем репликацию на новом мастере pgslave_one
В файле postgresql.conf для pgslave one устанавливаем:
synchronous commit = on
synchronous_standby_names = 'FIRST 1 (pgslave_two)'
И перечитываем конфиг
select pg_reload_conf();
Подключаем pgslave two к новому мастеру pgslave one. Для этого в postgresql.conf для pgslave two меняем
primary_conninfo = 'host=pgslave_one port=5432 user=replicator password=pass application_name=pgslave_two'
Подключаемся к pgslave two
docker exec -it pgslave two su - postgres -c psql и перечитываем конфиг select pg reload conf();
Подключаемся обратно к pgslave one
docker exec -it pgslave_one su - postgres -c psql и проверяем статус репликации
select application name, sync state from pg stat replication;
postgres=# select application_name, sync_state from pg_stat_replication;
application_name | sync_state
pgslave_two
(1 row)
```

Репликация с нового мастера восстановлена.

Сравниваем количество записей в новом мастере, реплике и в логах приложения.

Для этого на новом мастере pgslave_one выполняем select count(*) from users; Получаем результат 440 На реплике pgslave_two выполняем select count(*) from users; Получаем результат 440 Смотрим данные в логах приложения — 440 записей выполнено успешно.

Итоги и выводы

Репликация позволяет перенести нагрузку чтения с мастера на реплики – подтверждено в рамках практической работы.

Асинхронная репликация практически не влияет на скорость записи в мастер. При таком виде репликации существует риск потери транзакций при падении мастера в процессе активной записи, так как он не ждет подтверждения от синхронных реплик, а между записью в мастер с подтверждением записи и записью в реплику существует временной лаг.

При синхронной репликации вероятность потери транзакций при падении мастера в процессе активной записи отсутствует (если в живых остается синхронная реплика). Такой вид репликации более надежен с точки зрения устойчивости к потере данных (что подтвердилось в рамках практической работы), но запись в этом случае замедляется из-за необходимости ожидания подтверждения записи от реплик.