

Авторские права

© Postgres Professional, 2017–2024

Авторы: Егор Рогов, Павел Лузанов, Илья Баштанов, Алексей Береснев Фото: Олег Бартунов (монастырь Пху и пик Бхрикути, Непал)

Использование материалов курса

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

Обратная связь

Отзывы, замечания и предложения направляйте по адресу: edu@postgrespro.ru

Отказ от ответственности

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

Темы



Средства операционной системы
Накопительная статистика сервера
Журнал сообщений сервера
Внешние системы мониторинга

2

Средства ОС



Процессы

ps, pgrep...

параметр *update_process_title* для обновления статуса процессов параметр *cluster_name* для установки имени кластера

Использование ресурсов

iostat, vmstat, sar, top...

Дисковое пространство

df, du, quota...

3

PostgreSQL работает под управлением операционной системы и в известной степени зависит от ее настроек.

Используя инструменты операционной системы, можно посмотреть информацию о процессах PostgreSQL. При включенном (по умолчанию) параметре сервера *update_process_title* в имени процесса отображается его текущее состояние. Параметр *cluster_name* задает имя экземпляра, по которому его можно отличать в списке процессов.

Для изучения использования системных ресурсов (процессор, память, диски) в Unix имеются различные инструменты: iostat, vmstat, sar, top и др.

Необходимо следить и за размером дискового пространства. Место, занимаемое базой данных, можно смотреть как из самой БД (см. модуль «Организация данных»), так из ОС (команда du). Размер доступного дискового пространства надо смотреть в ОС (команда df). Если используются дисковые квоты, надо принимать во внимание и их.

В целом набор инструментов и подходы может сильно различаться в зависимости от используемой ОС и файловой системы, поэтому подробно здесь не рассматриваются.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/monitoring-ps

https://postgrespro.ru/docs/postgresgl/16/diskusage

Накопительная статистика



Процесс сбора статистики

Текущие активности системы

Отслеживание выполнения команд

Дополнительные расширения

4

Существует два основных источника информации о происходящем в системе. Первый из них — статистическая информация, которая собирается PostgreSQL и хранится в кластере.

Сбор статистики



Настройки накопительной статистики

параметр действие

track_activities включает мониторинг текущих команд

track_counts сбор статистики по обращениям к таблицам

и индексам

track_functions отслеживание использования пользовательских

функций

выключен по умолчанию

track_io_timing мониторинг времени чтения и записи блоков

выключен по умолчанию

track_wal_io_timing мониторинг времени записи WAL

выключен по умолчанию

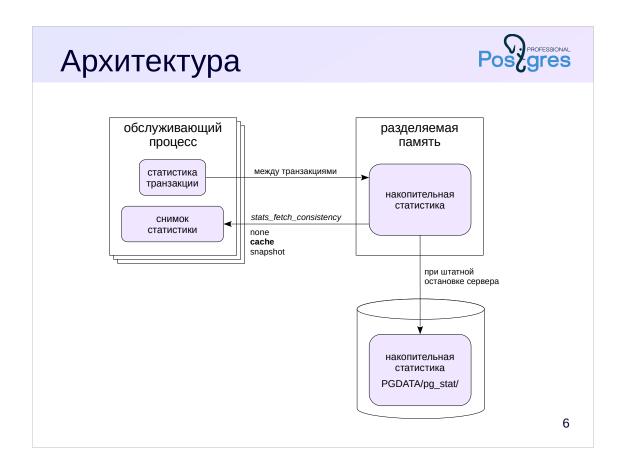
5

Система накопительной статистики в PostgreSQL собирает и позволяет получать информацию о работе сервера. Накопительная статистика отслеживает обращения к таблицам и индексам как на уровне блоков на диске, так и на уровне отдельных строк. Кроме того, для каждой таблицы собираются сведения о количестве строк и действиях по очистке и анализу.

Можно также учитывать количество вызовов пользовательских функций и время, затраченное на их выполнение.

Количеством собираемой информации управляют несколько параметров сервера, так как чем больше информации собирается, тем больше и накладные расходы.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/monitoring-stats



Обслуживающие процессы собирают статистику в рамках транзакций. Затем эта статистика самим процессом записывается в разделяемую память, но не чаще, чем раз в одну секунду (задано при компиляции).

Накопительная статистика запоминается в PGDATA/pg_stat/ при штатной остановке сервера и считывается при его запуске. При аварийной остановке все счетчики сбрасываются.

Обслуживающий процесс может кешировать данные статистики при обращении к ней. Уровнем кеширования управляет параметр stats_fetch_consistency:

- none без кеширования, статистика только в разделяемой памяти;
- cache кешируется статистика по одному объекту;
- snapshot кешируется вся статистика текущей базы данных.

По умолчанию используется значение cache — это компромисс между согласованностью и эффективностью.

Закешированная статистика не перечитывается и сбрасывается в конце транзакции или при вызове pg_stat_clear_snapshot().

Из-за задержек и кеширования обслуживающий процесс использует не самую свежую статистику, но обычно это и не требуется.

Накопительная статистика

```
=> CREATE DATABASE admin_monitoring;
CREATE DATABASE
=> \c admin_monitoring
You are now connected to database "admin_monitoring" as user "student".
Вначале включим сбор статистики ввода-вывода:
=> ALTER SYSTEM SET track io timing=on;
ALTER SYSTEM
=> SELECT pg reload conf();
 pg_reload_conf
t
(1 row)
Смотреть на активности сервера имеет смысл, когда какие-то активности на самом деле есть. Чтобы сымитировать
нагрузку, воспользуемся pgbench — штатной утилитой для запуска эталонных тестов.
Сначала утилита создает набор таблиц и заполняет их данными.
student$ pgbench -i admin monitoring
dropping old tables...
NOTICE: table "pgbench_accounts" does not exist, skipping
NOTICE: table "pgbench_branches" does not exist, skipping
NOTICE: table "pgbench_history" does not exist, skipping
NOTICE: table "pgbench_tellers" does not exist, skipping
creating tables...
generating data (client-side)...
100000 of 100000 tuples (100%) done (elapsed 0.67 s, remaining 0.00 s)
vacuuming...
creating primary keys...
done in 1.16 s (drop tables 0.00 s, create tables 0.06 s, client-side generate 0.75 s,
vacuum 0.14 s, primary keys 0.20 s).
Сбросим накопленную ранее статистику по базе данных:
=> SELECT pg_stat_reset();
 pg stat reset
(1 row)
А также статистику экземпляра по вводу-выводу:
=> SELECT pg_stat_reset_shared('io');
 pg_stat_reset_shared
(1 row)
Запускаем тест ТРС-В на несколько секунд:
student$ pgbench -T 10 admin_monitoring
pgbench (16.3 (Ubuntu 16.3-1.pgdg22.04+1))
starting vacuum...end.
transaction type: <builtin: TPC-B (sort of)>
scaling factor: 1
query mode: simple
number of clients: 1
number of threads: 1
maximum number of tries: 1
duration: 10 s
number of transactions actually processed: 1340
number of failed transactions: 0 (0.000%)
```

```
latency average = 7.462 ms
initial connection time = 2.239 ms
tps = 134.018736 (without initial connection time)
Теперь мы можем посмотреть статистику обращений к таблицам в терминах строк:
=> SELECT *
FROM pg_stat_all_tables
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]-----+
relid
                   | 16393
schemaname
                   | public
                     pgbench_accounts
relname
                   | 0
seq scan
last_seq_scan
seq tup read
                   | 2680
idx scan
last idx scan
                   | 2024-07-08 14:54:18.792348+03
idx\_tup\_fetch
                   | 2680
                   | 0
n tup ins
                   | 1340
n_tup_upd
n tup del
                     0
n tup hot upd
                   | 433
n tup newpage upd
                   | 907
                   | 0
n_live_tup
n dead tup
                     1225
n_mod_since_analyze | 1340
n_ins_since_vacuum | 0
last_vacuum
last_autovacuum
last analyze
last_autoanalyze
                   | 0
vacuum count
autovacuum_count
                   | 0
analvze count
                   1 0
autoanalyze_count
                  | 0
И в терминах страниц:
=> SELECT *
FROM pg_statio_all_tables
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]---+----
relid
               | 16393
schemaname
               | public
relname
               | pgbench accounts
heap_blks_read | 0
heap blks hit
               9023
idx_blks_read
               | 272
idx blks hit
               | 6906
toast_blks_read |
toast blks hit
tidx blks read
tidx blks hit
Существуют аналогичные представления для индексов:
=> SELECT *
FROM pg_stat_all_indexes
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]-+----
             | 16393
relid
indexrelid
             | 16407
schemaname
             | public
relname
             | pgbench_accounts
indexrelname | pgbench_accounts_pkey
idx scan
             | 2680
last_idx_scan | 2024-07-08 14:54:18.792348+03
idx_tup_read | 3590
idx_tup_fetch | 2680
=> SELECT *
FROM pg_statio_all_indexes
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
```

.....

Эти представления, в частности, могут помочь определить неиспользуемые индексы. Такие индексы не только бессмысленно занимают место на диске, но и тратят ресурсы на обновление при каждом изменении данных в таблице.

Есть также представления для пользовательских и системных объектов (all, user, sys), для статистики текущей транзакции (pg stat xact*) и другие.

.....

Можно посмотреть общую статистику по базе данных:

```
FROM pg_stat_database
WHERE datname = 'admin_monitoring' \gx
-[ RECORD 1 ]------
datid
                       | 16386
datname
                        | admin monitoring
numbackends
                        | 1
xact commit
                       1356
xact_rollback
                       | 0
blks_read
                        | 274
blks hit
                        | 26379
tup returned
                       | 19812
                       | 3309
tup fetched
tup inserted
                       | 1340
tup_updated
                       | 4021
tup deleted
                       | 0
conflicts
                       | 0
temp files
                       | 0
temp_bytes
                        1 0
deadlocks
checksum failures
checksum last failure
blk read time
                        | 15.381
blk write time
                        1 1.457
                        | 21572.7
session time
                        | 9289.959
active time
idle in transaction time | 581.087
sessions
                        | 0
sessions abandoned
sessions fatal
                         0
                        sessions killed
                        | 0
stats reset
                         2024-07-08 14:54:08.634355+03
```

Здесь есть много полезной информации о количестве произошедших взаимоблокировок, зафиксированных и отмененных транзакций, использовании временных файлов, ошибках подсчета контрольных сумм. Здесь же хранится статистика общего количества сеансов и количества прерванных по разным причинам сеансов.

Столбец numbackends показывает текущее количество обслуживающих процессов, подключенных к базе данных.

Статистика ввода-вывода на уровне сервера доступна в представлении pg_stat_io. Например, выполним контрольную точку и посмотрим количество операций чтения и записи страниц по типам процессов:

```
=> CHECKPOINT;
CHECKPOINT
=> SELECT backend_type, sum(hits) hits, sum(reads) reads, sum(writes) writes
FROM pg_stat_io
GROUP BY backend type;
```

backend_type	hits	reads	writes
background worker	0	0	0
client backend	27505	274	j 0
walsender	0	0	0
standalone backend	0	0	0
autovacuum worker	569	0	0
autovacuum launcher	0	0	0
background writer		1	0
startup	0	0	0
checkpointer		1	2874
(9 rows)			

Текущие активности



Настройка

статистика

текущие активности и ожидания обслуживающих и фоновых процессов параметр

track_activities включен по умолчанию

8

Текущие активности всех обслуживающих и фоновых процессов отображаются в представлении pg_stat_activity. Подробнее на нем мы остановимся в демонстрации.

Работа этого представления зависит от параметра *track_activities*, включенного по умолчанию.

Текущие активности

pg_blocking_pids | {75160}

Создадим таблицу с одной строкой:

Воспроизведем сценарий, в котором один процесс блокирует выполнение другого, и попробуем разобраться в ситуации с помощью системных представлений.

```
=> CREATE TABLE t(n integer);
CREATE TABLE
=> INSERT INTO t VALUES(42);
TNSFRT 0 1
Запустим два сеанса, один из которых изменяет таблицу и не завершает транзакцию:
student$ psql -d admin monitoring
 => BEGIN;
 BEGIN
=> UPDATE t SET n = n + 1;
 UPDATE 1
А второй пытается изменить ту же строку и блокируется:
student$ psql -d admin_monitoring
    => UPDATE t SET n = n + 2;
Посмотрим информацию об обслуживающих процессах:
=> SELECT pid, query, state, wait event, wait event type, pg blocking pids(pid)
FROM pg stat activity
WHERE backend_type = 'client backend' \gx
- [ RECORD 1
]----+-----
pid
               | 75160
query
                | UPDATE t SET n = n + 1;
                | idle in transaction
state
wait_event
                | ClientRead
wait_event_type | Client
pg blocking pids | {}
-[ RECORD 2
]----+-----
pid
                | 74184
query
                | SELECT pid, query, state, wait_event, wait_event_type,
pg blocking pids(pid)+
               | FROM pg_stat_activity
                | WHERE backend type = 'client backend'
state
                | active
wait_event
wait_event_type
pg_blocking_pids | {}
-[ RECORD 3
]----+-----
pid
                | 75247
                | UPDATE t SET n = n + 2;
query
state
                | active
                | transactionid
wait event
wait event type
                | Lock
```

Состояние «idle in transaction» означает, что сеанс начал транзакцию, но в настоящее время ничего не делает, а транзакция осталась незавершенной. Это может стать проблемой, если ситуация возникает систематически (например, из-за некорректной реализации приложения или из-за ошибок в драйвере), поскольку открытый сеанс удерживает снимок данных и таким образом препятствует очистке.

В арсенале администратора имеется параметр idle_in_transaction_session_timeout, позволяющий принудительно завершать сеансы, в которых транзакция простаивает больше указанного времени. Также имеется параметр idle_session_timeout — принудительно завершает сеансы, простаивающие больше указанного времени вне транзакции.

А мы покажем, как завершить блокирующий сеанс вручную. Сначала узнаем номер заблокированного процесса при помощи функции pg blocking pids:

Блокирующий процесс можно вычислить и без функции pg_blocking_pids, используя запросы к таблице блокировок. Запрос покажет две строки: одна транзакция получила блокировку (granted), а другая ее ожидает.

```
=> SELECT locktype, transactionid, pid, mode, granted
FROM pg_locks
WHERE transactionid IN (
    SELECT transactionid FROM pg_locks WHERE pid = 75247 AND NOT granted
);

locktype | transactionid | pid | mode | granted

transactionid | 2092 | 75247 | ShareLock | f
transactionid | 2092 | 75160 | ExclusiveLock | t
(2 rows)
```

В общем случае нужно аккуратно учитывать тип блокировки.

Выполнение запроса можно прервать функцией pg_cancel_backend. В нашем случае транзакция простаивает, так что просто прерываем сеанс, вызвав pg_terminate_backend:

```
=> SELECT pg_terminate_backend(b.pid)
FROM unnest(pg_blocking_pids(75247)) AS b(pid);
pg_terminate_backend
-----t
t(1 row)
```

Функция unnest нужна, поскольку pg_blocking_pids возвращает массив идентификаторов процессов, блокирующих искомый обслуживающий процесс. В нашем примере блокирующий процесс один, но в общем случае их может быть несколько.

Подробнее о блокировках рассказывается в курсе DBA2.

Проверим состояние обслуживающих процессов.

```
=> SELECT pid, query, state, wait_event, wait_event_type
FROM pg stat activity
WHERE backend_type = 'client backend' \gx
-[ RECORD 1 ]---+-----
             I 74184
pid
             | SELECT pid, query, state, wait event, wait event type+
query
              FROM pg_stat_activity
              WHERE backend_type = 'client backend'
state
              active
wait_event
wait_event_type |
-[ RECORD 2 ]---+----
            | 75247
pid
query
             | UPDATE t SET n = n + 2;
             | idle
state
             | ClientRead
wait_event
wait_event_type | Client
```

Осталось только два, причем заблокированный успешно завершил транзакцию.

Представление pg_stat_activity показывает информацию не только про обслуживающие процессы, но и про служебные фоновые процессы экземпляра:

```
=> SELECT pid, backend_type, backend_start, state
FROM pg_stat_activity;
```

74092 logical replication launcher 2024-07-08 14:53:59.063885+03 74091 autovacuum launcher 2024-07-08 14:53:59.06662+03	pid	backend_type	backend_start	state
75247 client backend 2024-07-08 14:54:24.463249+03 idle 74088 background writer 2024-07-08 14:53:59.04495+03 74087 checkpointer 2024-07-08 14:53:59.046621+03 74090 walwriter 2024-07-08 14:53:59.069275+03 (7 rows)	74092 74091 74184 75247 74088 74087 74090	2 logical replication launcher 1 autovacuum launcher 4 client backend 7 client backend 8 background writer 7 checkpointer 0 walwriter	2024-07-08 14:53:59.063885+03 2024-07-08 14:53:59.06662+03 2024-07-08 14:54:07.139222+03 2024-07-08 14:54:24.463249+03 2024-07-08 14:53:59.04495+03 2024-07-08 14:53:59.046621+03	 active idle

.....

```
Сравним с тем, что показывает операционная система:
```

```
student$ sudo head -n 1 /var/lib/postgresql/16/main/postmaster.pid
74086
```

student\$ ps -o pid,command --ppid 74086

```
PID COMMAND
74087 postgres: 16/main: checkpointer
74088 postgres: 16/main: background writer
74090 postgres: 16/main: walwriter
```

74091 postgres: 16/main: autovacuum launcher 74092 postgres: 16/main: logical replication launcher

74184 postgres: 16/main: student admin_monitoring [local] idle 75247 postgres: 16/main: student admin_monitoring [local] idle

Выполнение команд



Представления для отслеживания выполнения

команда представление

ANALYZE pg_stat_progress_analyze

CREATE INDEX, REINDEX pg_stat_progress_create_index

VACUUM pg_stat_progress_vacuum

включая процессы автоочистки

CLUSTER, VACUUM FULL pg_stat_progress_cluster

Создание базовой резервной копии pg_stat_progress_basebackup

COPY pg_stat_progress_copy

10

Следить за ходом выполнения некоторых потенциально долгих команд можно, выполняя запросы к соответствующим представлениям.

Структуры представлений описаны в документации:

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/progress-reporting

Создание резервных копий рассматривается в модуле «Резервное копирование».

Дополнительная статистика Posegres



Расширения в поставке

pg_stat_statements статистика по запросам

pgstattuple статистика по версиям строк

pg_buffercache состояние буферного кеша

Другие расширения

pg_wait_sampling статистика ожиданий

pg_stat_kcache статистика по процессору и вводу-выводу

pg_qualstats статистика по предикатам

11

Существуют расширения, позволяющие собирать дополнительную статистику, как входящие в поставку, так и внешние.

Например, расширение pg_stat_statements сохраняет информацию о запросах, выполняемых СУБД; pg_buffercache позволяет заглянуть в содержимое буферного кеша и т. п.

Многие важные расширения рассматриваются в курсах DBA2 и DEV2.

Журнал сообщений



Настройка журнальных записей Ротация файлов журнала Анализ журнала

12

Второй важный источник информации о происходящем на сервере — журнал сообщений.

Журнал сообщений



Приемник сообщений ($log_destination = cnuco\kappa$)

stderr поток ошибок

csvlog формат CSV (только с коллектором) jsonlog формат JSON (только с коллектором)

syslog демон syslog

eventlog журнал событий Windows

Коллектор сообщений (logging_collector = on)

позволяет собирать дополнительную информацию никогда не теряет сообщения (в отличие от syslog) записывает stderr, csvlog и jsonlog в файл log_directory/log_filename

13

Журнал сообщений сервера можно направлять в разные приемники и выводить в разных форматах. Основной параметр, который определяет приемник и формат — log_destination (можно указать один или несколько приемников через запятую).

Значение stderr (установленное по умолчанию) выводит сообщения в стандартный поток ошибок в текстовом виде. Значение syslog направляет сообщения демону syslog в Unix-системах, а eventlog — в журнал событий Windows.

Обычно дополнительно включают специальный процесс — коллектор сообщений. Он позволяет записать больше информации, поскольку собирает ее со всех процессов, составляющих PostgreSQL. Он спроектирован так, что никогда не теряет сообщения; как следствие, при большой нагрузке он может стать узким местом.

Коллектор сообщений включается параметром *logging_collector*. При значении stderr информация записывается в каталог, определяемый параметром *log_directory*, в файл, определяемый параметром *log_filename*.

Включенный коллектор сообщений позволяет также указать приемник csvlog; в этом случае информация будет сбрасываться в формате CSV в файл log_filename с расширением csv. При использовании приемника jsonlog содержимое файла отчета будет записываться в формате JSON, а имя файла будет иметь расширение json.

Информация в журнале



Настройки

информация

сообщения определенного уровня

время выполнения длинных команд

время выполнения команд

имя приложения контрольные точки

подключения и отключения

длинные ожидания

текст выполняемых команд

использование временных файлов

•••

параметр

log_min_messages

log_min_duration_statement

log_duration

application_name

log_checkpoints

log_(dis)connections

log_lock_waits

log_statement

log_temp_files

В журнал сообщений сервера можно выводить множество полезной информации. По умолчанию почти весь вывод отключен, чтобы не превратить запись журнала в узкое место для подсистемы вводавывода. Администратор должен решить, какая информация важна, обеспечить необходимое место на диске для ее хранения и оценить влияние записи журнала на общую производительность системы.

14

Ротация файлов журнала



С помощью коллектора сообщений

настройкапараметрмаска имени файлаlog_filenameвремя ротации, минlog_rotation_ageразмер файла для ротации, КБlog_rotation_size

перезаписывать ли файлы log_truncate_on_rotation = on

комбинируя маску файла и время ротации, получаем разные схемы:

'postgresql-%H.log', '1h' 24 файла в сутки 'postgresql-%a.log', '1d' 7 файлов в неделю

Внешние средства

системная утилита logrotate

15

Если записывать журнал в один файл, рано или поздно он вырастет до огромных размеров, что крайне неудобно для администрирования и анализа. Поэтому обычно используется та или иная схема ротации журналов.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/logfile-maintenance

Коллектор сообщений имеет встроенные средства ротации, которые настраиваются несколькими параметрами, основные из которых приведены на слайде.

Параметр *log_filename* позволяет задавать не просто имя, а маску имени файла с помощью спецсимволов даты и времени.

Параметр *log_rotation_age* задает время переключения на следующий файл в минутах (a *log_rotation_size* — размер файла, при котором надо переключаться на следующий).

Включение *log_truncate_on_rotation* перезаписывает уже существующие файлы.

Таким образом, комбинируя маску и время переключения, можно получать разные схемы ротации.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/runtime-config-logging#RUNTIME-CONFIG-LOGGING-WHERE

В качестве альтернативы можно воспользоваться внешними программами ротации, например пакетный дистрибутив для Ubuntu использует системную утилиту logrotate (ее настройки находятся в файле /etc/logrotate.d/postgresql-common).

Анализ журнала



Средства операционной системы grep, awk...

Специальные средства анализа

pgBadger — требует определенных настроек журнала

16

Анализировать журналы можно по-разному.

Можно искать определенную информацию средствами ОС или специально разработанными скриптами.

Стандартом де-факто для анализа является программа PgBadger https://github.com/darold/pgbadger, но надо иметь в виду, что она накладывает определенные ограничения на содержимое журнала. В частности, допускаются сообщения только на английском языке.

Анализ журнала

```
Посмотрим самый простой случай. Например, нас интересуют сообщения FATAL:
student$ sudo grep FATAL /var/log/postgresql/postgresql-16-main.log | tail -n 10
2024-07-08 14:24:44.212 MSK [47023] bob@postgres FATAL: no pg_hba.conf entry for host
"[local]", user "bob", database "postgres", no encryption
2024-07-08 14:24:44.476 MSK [47184] alice@postgres FATAL: Peer authentication failed for
user "alice"
2024-07-08 14:24:44.546 MSK [47208] bob@postgres FATAL: Peer authentication failed for
user "bob"
2024-07-08 14:24:45.069 MSK [47423] bob@student FATAL: Peer authentication failed for
user "bob"
2024-07-08 14:27:44.855 MSK [51080] FATAL: terminating logical replication worker due to
administrator command
2024-07-08 14:27:44.908 MSK [50979] student@replica overview logical dba2 FATAL:
terminating connection due to administrator command
2024-07-08 14:49:49.621 MSK [51623] FATAL: terminating logical replication worker due to
administrator command
2024-07-08 14:49:49.658 MSK [57571] student@replica_overview_logical_dba FATAL: the
database system is shutting down
2024-07-08 14:49:56.695 MSK [57718] student@student FATAL: terminating connection due to
administrator command
2024-07-08 14:54:25.846 MSK [75160] student@admin monitoring FATAL: terminating
connection due to administrator command
Сообщение «terminating connection» вызвано тем, что мы завершали блокирующий процесс.
Обычное применение журнала — анализ наиболее продолжительных запросов. Включим вывод всех команд и
времени их выполнения:
=> ALTER SYSTEM SET log_min_duration_statement=0;
ALTER SYSTEM
=> SELECT pg_reload_conf();
pg reload conf
t
(1 row)
Теперь выполним какую-нибудь команду:
=> SELECT sum(random()) FROM generate series(1,1 000 000);
       sum
500201.83921546774
(1 row)
И посмотрим журнал:
student$ sudo tail -n 1 /var/log/postgresql/postgresql-16-main.log
2024-07-08 14:54:26.640 MSK [74184] student@admin monitoring LOG: duration: 161.423 ms
statement: SELECT sum(random()) FROM generate series(1,1 000 000);
```

Внешний мониторинг



Универсальные системы мониторинга

Zabbix, Munin, Cacti...

в облаке: Okmeter, NewRelic, Datadog...

Системы мониторинга PostgreSQL

pg_profile, pgpro_pwr

PGObserver

PostgreSQL Workload Analyzer (PoWA)

Open PostgreSQL Monitoring (OPM)

•••

18

На практике требуется полноценная система мониторинга, которая собирает различные метрики как с PostgreSQL, так и с операционной системы, хранит историю этих метрик, отображает их в виде понятных графиков, имеет средства оповещения при выходе определенных метрик за установленные границы и т. д.

Собственно PostgreSQL не располагает такой системой; он только предоставляет средства для получения информации о себе (которые мы рассмотрели). Поэтому для полноценного мониторинга нужно выбрать внешнюю систему. Таких систем существует довольно много. Если универсальные системы, имеющие плагины или агенты для PostgreSQL. К ним относятся Zabbix, Munin, Cacti, облачные сервисы Okmeter, NewRelic, Datadog и другие.

Есть и системы, ориентированные специально на PostgreSQL, такие, как PGObserver, PoWA, OPM и т. д. Расширение pg_profile позволяет строить снимки статических данных и сравнивать их, выявляя ресурсоемкие операции и их динамику. Расширенная коммерческая версия этого расширения — pgpro_pwr.

https://postgrespro.ru/docs/enterprise/16/pgpro-pwr

Неполный, но представительный список систем мониторинга можно посмотреть на странице https://wiki.postgresql.org/wiki/Monitoring

Для более глубокого погружения в эту тему можно прочитать книгу Алексея Лесовского «Мониторинг PostgreSQL»: https://edu.postgrespro.ru/monitoring.pdf

Итоги



Мониторинг заключается в контроле работы сервера как со стороны операционной системы, так и со стороны самого сервера

PostgreSQL предоставляет накопительную статистику и журнал сообщений сервера

Для полноценного мониторинга требуется внешняя система

19

Практика



- 1. В новой базе данных создайте таблицу, выполните вставку нескольких строк, а затем удалите все строки.
 - Посмотрите статистику обращений к таблице и сопоставьте цифры (n_tup_ins, n_tup_del, n_live_tup, n_dead_tup) с вашей активностью.
 - Выполните очистку (vacuum), снова проверьте статистику и сравните с предыдущими цифрами.
- 2. Создайте ситуацию взаимоблокировки двух транзакций. Посмотрите, какая информация записывается при этом в журнал сообщений сервера.

20

2. Взаимоблокировка (deadlock) — ситуация, в которой две (или больше) транзакций ожидают друг друга. В отличие от обычной блокировки при взаимоблокировке у транзакций нет возможности выйти из этого «тупика» и СУБД вынуждена принимать меры — одна из транзакций будет принудительно прервана, чтобы остальные могли продолжить выполнение.

Проще всего воспроизвести взаимоблокировку на таблице с двумя строками. Первая транзакция меняет (и, соответственно, блокирует) первую строку, а вторая — вторую. Затем первая транзакция пытается изменить вторую строку и «повисает» на блокировке. А потом вторая транзакция пытается изменить первую строку — и тоже ждет освобождения блокировки.

Статистика обращений к таблице

Создаем базу данных и таблицу:

```
=> CREATE DATABASE admin_monitoring;
CREATE DATABASE
=> \c admin_monitoring
You are now connected to database "admin_monitoring" as user "student".
=> CREATE TABLE t(n numeric);
CREATE TABLE
=> INSERT INTO t SELECT 1 FROM generate_series(1,1000);
INSERT 0 1000
=> DELETE FROM t;
DELETE 1000
Проверяем статистику обращений.
=> SELECT * FROM pg_stat_all_tables WHERE relid = 't'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]-----+
                   | 16387
relid
schemaname
                   | public
relname
                   | t
                  | 1
seq scan
last_seq_scan
                   | 2024-07-08 15:02:32.687507+03
seq tup read
                   | 1000
idx_scan
last_idx_scan
idx_tup_fetch
                   | 1000
n_tup_ins
n_tup_upd
                   | 0
                   | 1000
n_tup_del
n_tup_hot_upd
                   | 0
n tup_newpage_upd
                  | 0
n_live_tup
                   | 0
n dead tup
                    1000
n_mod_since_analyze | 2000
n ins since vacuum | 1000
last_vacuum
last_autovacuum
last_analyze
last autoanalyze
{\tt vacuum\_count}
                   | 0
                   | 0
autovacuum count
analyze_count
                   1 0
autoanalyze count
                   | 0
Мы вставили 1000 строк (n tup ins = 1000), удалили 1000 строк (n tup del = 1000).
После этого не осталось активных версий строк (n live tup = 0), все 1000 строк не актуальны на текущий момент
(n dead tup = 1000).
Выполним очистку.
=> VACUUM;
VACUUM
```

=> SELECT * FROM pg_stat_all_tables WHERE relid = 't'::regclass \gx

```
-[ RECORD 1 ]-----+
relid
                   | 16387
schemaname
                   | public
relname
                   | t
                   | 1
seq_scan
last_seq_scan | 2024-07-08 15:02:32.687507+03
                   | 1000
seq_tup_read
idx_scan
last_idx_scan
idx tup fetch
                   | 1000
n_tup_ins
n tup upd
                   | 1000
n_tup_del
n tup hot upd
                   | 0
n_tup_newpage_upd | 0
n live tup
                   | 0
n dead tup
                   1 0
n mod since analyze | 2000
n_ins_since_vacuum | 0
last vacuum
                   | 2024-07-08 15:02:33.950744+03
last autovacuum
last analyze
last_autoanalyze |
vacuum_count
                   | 1
                   | 0
autovacuum count
                   | 0
analyze_count
autoanalyze_count
                  | 0
Неактуальные версии строк убраны при очистке (n dead tup = 0), очистка обрабатывала таблицу один раз
(vacuum count = 1).
2. Взаимоблокировка
=> INSERT INTO t VALUES (1),(2);
INSERT 0 2
Одна транзакция блокирует первую строку таблицы...
student$ psql
=> \c admin_monitoring
You are now connected to database "admin monitoring" as user "student".
=> BEGIN;
BEGIN
 => UPDATE t SET n = 10 WHERE n = 1;
UPDATE 1
Затем другая транзакция блокирует вторую строку...
student$ psql
    => \c admin_monitoring
    You are now connected to database "admin monitoring" as user "student".
    => BEGIN;
    BEGIN
    => UPDATE t SET n = 200 WHERE n = 2;
    UPDATE 1
Теперь первая транзакция пытается изменить вторую строку и ждет ее освобождения...
 => UPDATE t SET n = 20 WHERE n = 2;
А вторая транзакция пытается изменить первую строку...
    => UPDATE t SET n = 100 WHERE n = 1;
...и происходит взаимоблокировка. Сервер обрывает одну из транзакций:
```

DETAIL: Process 94413 waits for ShareLock on transaction 739; blocked by process 94286.

Process 94286 waits for ShareLock on transaction 740; blocked by process 94413.

ERROR: deadlock detected

HINT: See server log for query details.

CONTEXT: while updating tuple (0,1) in relation "t"

Другая транзакция разблокируется:

```
UPDATE 1
```

Проверим информацию в журнале сообщений:

Практика+



1. Установите расширение pg_stat_statements.

Выполните несколько произвольных запросов.

Посмотрите, какую информацию показывает представление pg_stat_statements.

21

1. Для установки расширения потребуется перед выполнением команды CREATE EXTENSION изменить значение параметра shared_preload_libraries с последующей перезагрузкой сервера.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/16/pgstatstatements

1. Расширение pg_stat_statements

Расширение собирает статистику планирования и выполнения всех запросов.

Для работы расширения требуется загрузить одноименный модуль. Для этого имя модуля нужно прописать в параметре shared_preload_libraries и перезагрузить сервер. Изменять этот параметр лучше в файле postgresql.conf, но для целей демонстрации установим параметр с помощью команды ALTER SYSTEM.

```
=> ALTER SYSTEM SET shared preload libraries = 'pg stat statements';
ALTER SYSTEM
=> \q
student$ sudo pg_ctlcluster 16 main restart
student$ psql
=> CREATE DATABASE admin monitoring;
CREATE DATABASE
=> \c admin_monitoring
You are now connected to database "admin monitoring" as user "student".
=> CREATE EXTENSION pg_stat_statements;
CREATE EXTENSION
Теперь выполним несколько запросов.
=> CREATE TABLE t(n numeric);
CREATE TABLE
=> SELECT format('INSERT INTO t VALUES (%L)', x)
FROM generate_series(1,5) AS x \gexec
INSERT 0 1
=> DELETE FROM t;
DELETE 5
=> DROP TABLE t;
DROP TABLE
Посмотрим на статистику запроса, который выполнялся чаще всего.
=> SELECT query, calls, total_exec_time
FROM pg_stat_statements
ORDER BY calls DESC LIMIT 1;
                          | calls | total_exec_time
          query
INSERT INTO t VALUES ($1) | 5 | 0.11995900000000002
(1 row)
Разделяемая библиотека больше не требуется, восстановим исходное значение параметра:
=> ALTER SYSTEM RESET shared_preload_libraries;
ALTER SYSTEM
=> \q
student$ sudo pg_ctlcluster 16 main restart
```