

Авторские права

© Postgres Professional, 2015–2022 Авторы: Егор Рогов, Павел Лузанов, Илья Баштанов

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
Статистика внутри базы
Журнал сообщений сервера
Внешние системы мониторинга

2

Средства ОС



Процессы

ps (grep postgres) параметр *update_process_title* для обновления статуса процессов

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.

Unix предоставляет множество инструментов для анализа состояния и производительности.

В частности, можно посмотреть процессы, принадлежащие PostgreSQL. Это особенно полезно при включенном (по умолчанию) параметре сервера *update_process_title*, когда в имени процесса отображается его текущее состояние.

Для изучения использования системных ресурсов (процессор, память, диски) 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/13/monitoring-ps

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/13/diskusage

Статистика внутри базы



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 внутри базы данных.

Сбор статистики



Настройки процесса stats collector

статистика параметр

обращения к таблицам и индексам *track_counts* (доступы, затронутые строки) включен по умолчанию

и нужен для автоочистки

обращения к страницам track_io_timing выключен по умолчанию

вызовы пользовательских функций track_functions

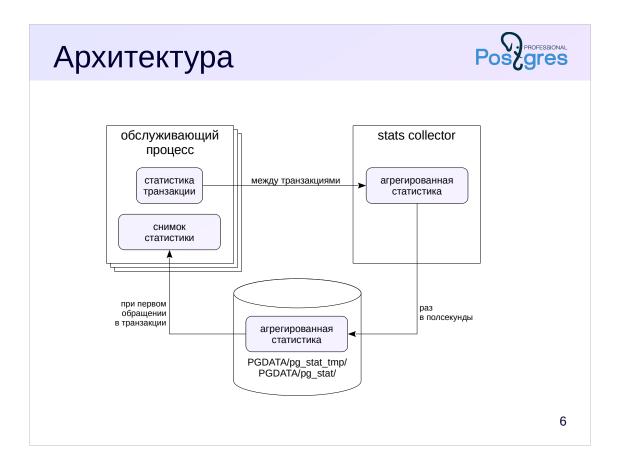
выключен по умолчанию

5

Кроме показа действий, непосредственно происходящих в данный момент, PostgreSQL собирает и некоторую статистику.

Сбором статистики занимается фоновый процесс stats collector. Количеством собираемой информации управляют несколько параметров сервера, так как чем больше информации собирается, тем больше и накладные расходы.

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/13/monitoring-stats



Каждый обслуживающий процесс собирает необходимую статистику в рамках каждой выполняемой транзакции. Затем эта статистика передается процессу-коллектору. Коллектор собирает и агрегирует статистику со всех обслуживающих процессов. Раз в полсекунды (время настраивается при компиляции) коллектор сбрасывает статистику во временные файлы в каталог PGDATA/pg_stat_tmp. (Поэтому перенесение этого каталога в файловую систему в памяти может положительно сказаться на производительности.)

Когда обслуживающий процесс запрашивает информацию о статистике (через представления или функции), в его память читается последняя доступная версия статистики — это называется снимком статистики. Если не попросить явно, снимок не будет перечитываться до конца транзакции, чтобы обеспечить согласованность.

Таким образом, из-за задержек обслуживающий процесс получает не самую свежую статистику — но обычно это и не требуется.

При останове сервера коллектор сбрасывает статистику в постоянные файлы в каталог PGDATA/pg_stat. Таким образом, статистика сохраняется при перезапуске сервера. Обнуление счетчиков происходит по команде администратора, а также при восстановлении сервера после сбоя.

Статистика внутри базы

```
=> 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
(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 0.14 s, remaining 0.00 s)
vacuuming...
creating primary keys...
done in 0.49 s (drop tables 0.00 s, create tables 0.02 s, client-side generate 0.25 s, vacuum 0.08 s, primary keys 0.12 s).
Сбросим все накопленные ранее статистики:
=> SELECT pg_stat_reset();
 pg_stat_reset
(1 row)
=> SELECT pg_stat_reset_shared('bgwriter');
 pg_stat_reset_shared
(1 row)
Теперь запускаем тест ТРС-В на несколько секунд:
student$ pgbench -T 10 admin_monitoring
starting vacuum...end.
transaction type: <builtin: TPC-B (sort of)>
scaling factor: 1
query mode: simple
number of clients: 1
number of threads: 1
duration: 10 s
number of transactions actually processed: 1548
latency average = 6.462 ms
tps = 154.756948 (including connections establishing)
tps = 154.948442 (excluding connections establishing)
Теперь мы можем посмотреть статистику обращения к таблицам в терминах строк:
=> SFLECT *
FROM pg_stat_all_tables
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
```

```
-[ RECORD 1 ]-----+
                    | 16546
relid
schemaname
                     public
                     pgbench_accounts
relname
                     0
seq scan
seq_tup_read
                     0
{\tt idx\_scan}
                     3096
idx_tup_fetch
                     3096
n_tup_ins
n_tup_upd
                     1548
n_tup_del
                     0
n\_tup\_hot\_upd
                     551
n_live_tup
                     0
n_dead_tup
                     1382
n_mod_since_analyze
                     1548
n_ins_since_vacuum
                     0
last\_vacuum
last_autovacuum
last analyze
last_autoanalyze
{\tt vacuum\_count}
                     0
autovacuum_count
                     0
analyze_count
                     0
autoanalyze count
И в терминах страниц:
FROM pg_statio_all_tables
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]---+----
relid
                | 16546
                 public
schemaname
relname
                  pgbench_accounts
heap_blks_read
heap_blks_hit
                 8686
{\tt idx\_blks\_read}
                  273
idx_blks_hit
                  7925
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 ]-+----
              | 16546
relid
indexrelid
               16560
schemaname
                public
               pgbench_accounts
relname
indexrelname
                pgbench_accounts_pkey
idx_scan
                3096
idx_tup_read
idx_tup_fetch | 3096
=> SELECT *
FROM pg_statio_all_indexes
WHERE relid = 'pgbench_accounts'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]-+----
relid
              | 16546
indexrelid
               16560
schemaname
               public
               pgbench_accounts
relname
indexrelname
               pgbench_accounts_pkey
idx_blks_read | 273
idx_blks_hit | 7925
```

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 глобальную статистику по всей базе данных:

```
FROM pg_stat_database
WHERE datname = 'admin_monitoring' \gx
-[ RECORD 1 ]------
datid
             | 16539
datname
                    admin_monitoring
numbackends
                   | 1
                    | 1563
xact_commit
xact_rollback
                   | 0
                    | 355
blks_read
blks_hit
                    25324
tup_returned
                    23239
tup_fetched
                     3618
                    | 1548
tup_inserted
                    | 4645
tup_updated
tup_deleted
                    0
conflicts
                    0
{\tt temp\_files}
temp_bytes
                    1 0
deadlocks
                     0
checksum_failures
checksum last failure
blk read time
                     11.574
blk write time
                     0
                    | 2024-01-16 10:30:52.848827+03
{\tt stats\_reset}
```

Здесь есть много полезной информации о количестве произошедших взаимоблокировок, зафиксированных и отмененных транзакций, использовании временных файлов, ошибках подсчета контрольных сумм.

В 14-й версии появилась и статистика пользовательских сеансов.

.....

Отдельно доступна статистика по процессам фоновой записи и контрольной точки, ввиду ее важности для мониторинга экземпляра:

=> CHECKPOINT;

CHECKPOINT

=> SELECT *

```
=> SELECT * FROM pg_stat_bgwriter \gx
-[ RECORD 1 ]------
checkpoints_timed
                 | 0
checkpoints_req
checkpoint_write_time | 115
checkpoint sync time
buffers checkpoint
                     2003
buffers_clean
                     0
maxwritten_clean
                     0
buffers_backend
                     1705
buffers backend fsync | 0
buffers alloc
                     383
stats_reset
                   2024-01-16 10:30:52.895837+03
```

- buffers_clean количество страниц, записанных фоновой записью;
- buffers_checkpoint количество страниц, записанных контрольной точкой;
- buffers_backend количество страниц, записанных обслуживающими процессами.

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

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

```
Создадим таблицу с одной строкой:
=> CREATE TABLE t(n integer);
CREATE TABLE
=> INSERT INTO t VALUES(42);
TNSFRT 0 1
Запустим два сеанса, один из которых изменяет таблицу и ничего не делает:
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
                | 16666
                | UPDATE t SET n = n + 1;
query
state
                  idle in transaction
wait event
                | ClientRead
wait event type | Client
pg_blocking_pids | {}
-[ RECORD 2 ]----+
pid
                | 15896
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
                | 16746
query
                  UPDATE t SET n = n + 2;
                | active
state
wait event
                | transactionid
wait_event_type
                | Lock
pg blocking pids | {16666}
```

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 apceнane agmunuctpatopa имеется параметр idle_in_transaction_session_timeout, позволяющий принудительно завершать сеансы, в которых транзакция простаивает больше указанного времени.

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

```
=> SELECT pid AS blocked_pid
FROM pg_stat_activity
WHERE backend_type = 'client backend'
AND cardinality(pg_blocking_pids(pid)) > 0;
```

```
blocked_pid
------16746
(1 row)
```

.....

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

```
=> SELECT locktype, transactionid, pid, mode, granted
FROM pg_locks
WHERE transactionid IN (
    SELECT transactionid FROM pg_locks WHERE pid = 16746 AND NOT granted
);

    locktype | transactionid | pid | mode | granted

    transactionid | 2130 | 16746 | ShareLock | f
    transactionid | 2130 | 16666 | 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 pq terminate backend:

```
=> SELECT pg_terminate_backend(b.pid)
FROM unnest(pg_blocking_pids(16746)) AS b(pid);
pg_terminate_backend
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 ]---+----
pid
query
             | SELECT pid, query, state, wait_event, wait_event_type+
             | FROM pg stat activity
             | WHERE backend_type = 'client backend'
state
             | active
wait event
wait event type |
-[ RECORD 2 ]---+-----
             | 16746
pid
              UPDATE t SET n = n + 2;
query
             | 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;
```

pid	backend_type	backend_start	state
10037 17059 15896 16746 10035 10034	logical replication launcher autovacuum launcher autovacuum worker client backend client backend background writer checkpointer walwriter	·	active idle

.....

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

```
student$ sudo head -n 1 /var/lib/postgresql/13/main/postmaster.pid
10032
student$ sudo ps -o pid,command --ppid 10032
```

```
PID COMMAND

10034 postgres: 13/main: checkpointer

10035 postgres: 13/main: background writer

10036 postgres: 13/main: walwriter

10037 postgres: 13/main: autovacuum launcher

10038 postgres: 13/main: stats collector

10039 postgres: 13/main: logical replication launcher

15896 postgres: 13/main: student admin_monitoring [local] idle

16746 postgres: 13/main: student admin_monitoring [local] idle
```

Можно заметить, что в $pg_stat_activity$ не попадает процесс stats collector.

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

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/13/progress-reporting

Создание резервных копий рассматривается в модуле «Резервное копирование».

В 14-й версии в этот список добавилось представление pg_stat_progress_copy для отслеживания работы команды СОРУ.

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.

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)

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 и csvlog 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. А в 15-й версии для приемника можно будет указать jsonlog.

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 дисковой подсистемы. 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/13/logfile-maintenance

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

Параметр *log_filename* может 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/13/runtime-config-logging.html#RUNT IME-CONFIG-LOGGING-WHERE

Альтернативно можно воспользоваться внешними программами ротации, например пакетный дистрибутив для Ubuntu использует системную утилиту logrotate (ee 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/dalibo/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-13-main.log \ | \ tail \ -n \ 10
2024-01-16 10:28:42.730 MSK [2518] student@student FATAL: terminating connection due to administrator command 2024-01-16 10:29:47.879 MSK [9383] student@student FATAL: terminating connection due to administrator command 2024-01-16 10:31:07.033 MSK [16666] 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
(1 row)
Теперь выполним какую-нибудь команду:
=> SELECT sum(random()) FROM generate_series(1,1000000);
        sum
 500040.86985714984
(1 row)
И посмотрим журнал:
\verb|student$$ sudo tail -n 1 /var/log/postgresql/postgresql-13-main.log| \\
2024-01-16 10:31:07.932 MSK [15896] student@admin_monitoring LOG: duration: 192.030 ms statement: SELECT sum(random()) FROM generate_series(1,1000000);
```

Внешний мониторинг



Универсальные системы мониторинга

Zabbix, Munin, Cacti...

в облаке: Okmeter, NewRelic, Datadog...

Системы мониторинга PostgreSQL

PGObserver

PostgreSQL Workload Analyzer (PoWA)

Open PostgreSQL Monitoring (OPM)

pg_profile, pgpro_pwr

•••

18

На практике, если подходить к делу серьезно, 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. Есть 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/postgrespro/13/pgpro-pwr

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

Итоги



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

PostgreSQL предоставляет собираемую 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

student\$ psql

=> \c admin_monitoring

```
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);
TNSFRT 0 1000
=> DELETE FROM t:
DELETE 1000
Проверяем статистику обращений.
=> SELECT * FROM pg_stat_all_tables WHERE relid = 't'::regclass \gx
-[ RECORD 1 ]-----+
relid
                       16719
schemaname
                       public
relname
seq_scan
                       1
                      1000
seq_tup_read
idx_scan
{\tt idx\_tup\_fetch}
                        1000
n_tup_ins
n_tup_upd
n_tup_del
n_tup_hot_upd
n_live_tup
                       1000
                       0
n_dead_tup |
n_mod_since_analyze |
                       1000
                       2000
n_ins_since_vacuum
                       1000
last_vacuum
last_autovacuum
last_analyze
last autoanalyze
vacuum_count
                       0
autovacuum_count
                       0
analyze count
                       0
autoanalyze_count
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
                      | 16719
schemaname
                       public
relname
seq_scan
seq_tup_read
                       1000
idx_scan
idx_tup_fetch
n_tup_ins
n_tup_upd
                        1000
n_tup_del
                        1000
n_tup_hot_upd
n_live_tup
                       Θ
                       0
n_dead_tup
n_mod_since_analyze |
n ins since vacuum |
                       2000
last_vacuum
                       2024-01-16 10:36:26.665632+03
last_autovacuum
last analyze
last_autoanalyze
vacuum_count
autovacuum count
                       1
                       0
analyze_count
                       0
\verb"autoanalyze_count"
                      1 0
{
m Heaktyanshhe} версии строк убраны при очистке (n_dead_tup = 0), очистка обрабатывала таблицу один pas (vacuum_count = 1).
2. Взаимоблокировка
=> INSERT INTO t VALUES (1),(2);
Одна транзакция блокирует первую строку таблицы...
```

```
You are now connected to database "admin monitoring" as user "student".
=> BEGIN;
BEGIN
=> UPDATE t SET n = 10 WHERE n = 1;
Затем другая транзакция блокирует вторую строку...
student$ psql
     => \c admin_monitoring
     You are now connected to database "admin_monitoring" as user "student".
      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.
UPDATE 1
    ERROR: deadlock detected
   DETAIL: Process 35672 waits for ShareLock on transaction 2312; blocked by process 35791. Process 35791 waits for ShareLock on transaction 2311; blocked by process 35672.
    HINT: See server log for query details.
   CONTEXT: while updating tuple (0,2) in relation "t"
Проверим информацию в журнале сообщений:
student$ sudo tail -n 8 /var/log/postgresql/postgresql-13-main.log
2024-01-16 10:36:28.828 MSK [35672] student@admin_monitoring ERROR: deadlock detected
2024-01-16 10:36:28.828 MSK [35672] student@admin_monitoring DETAIL: Process 35672 waits for ShareLock on transaction 2312; blocked by process 35791 waits for ShareLock on transaction 2311; blocked by process 35672.

Process 35672: UPDATE t SET n = 20 WHERE n = 2;

Process 35791: UPDATE t SET n = 100 WHERE n = 1;
2024-01-16 10:36:28.828 MSK [35672] student@admin_monitoring HINT: See server log for query details.
2024-01-16 10:36:28.828 MSK [35672] student@admin_monitoring CONTEXT: while updating tuple (0,2) in relation "t"
2024-01-16 10:36:28.828 MSK [35672] student@admin_monitoring STATEMENT: UPDATE t SET n = 20 WHERE n = 2;
```

Практика+



1. Установите расширение pg_stat_statements. Выполните несколько произвольных запросов. Посмотрите, какая информация записывается при этом в представление pg_stat_statements.

21

1. Для установки расширения потребуется не только выполнить команду CREATE EXTENSION, но и изменить значение параметра shared_preload_libraries с последующей перезагрузкой сервера. https://postgrespro.ru/docs/postgresql/13/pgstatstatements

1. Расширение pg_stat_statements

Расширение собирает статистику планирования и выполнения всех запросов.

=> ALTER SYSTEM SET shared preload libraries = 'pg stat statements';

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
=> \q
student$ sudo pg_ctlcluster 13 main restart
Проверим значение параметра и создадим расширение. Поскольку отслеживаться будут запросы из любых баз
данных кластера, расширение лучше установить в ту базу данных, которая существует всегда, например postgres.
You are now connected to database "postgres" as user "student".
=> SHOW shared preload libraries;
 shared_preload_libraries
 pg_stat_statements
(1 row)
=> 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 * FROM pg_stat_statements ORDER BY calls DESC LIMIT 1 \gx
```

```
-[ RECORD 1 ]-----+
userid
                  | 16384
                  | 13485
dbid
                  9098096990651905112
queryid
                  | INSERT INTO t VALUES ($1)
query
plans
                  | 0
total_plan_time
                 | 0
min_plan_time
                  | 0
max_plan_time
                  | 0
mean_plan_time
                  | 0
                  | 0
stddev_plan_time
calls
                  | 5
total_exec_time
                  0.21237
min exec time
                  | 0.017385
                  0.106279
max_exec_time
mean exec time
                  0.042474
stddev_exec_time
                  0.03365834724997649
rows
                  | 5
                  | 4
shared_blks_hit
shared blks read
                  | 0
shared_blks_dirtied | 1
shared blks written | 1
local_blks_hit
                  | 0
local_blks_read
                  | 0
local_blks_dirtied | 0
local_blks_written | 0
                  | 0
temp_blks_read
temp_blks_written
                  | 0
                  0
blk_read_time
                  | 0
blk_write_time
wal_records
wal_fpi
                  | 5
                  0
wal bytes
                  300
```