



# Онлайн образование



### Проверить, идет ли запись

# Меня хорошо видно **&&** слышно?





### Тема вебинара

# Оптимизация производительности. Профилирование. Мониторинг



Коробков Виктор

Консультант команды технологического обеспечения 000 «ИТ ИКС5 Технологии»

Telegram: @Korobkov\_Viktor

# Правила вебинара



Активно участвуем



Off-topic обсуждаем в Telegram



Задаем вопрос в чат или голосом



Вопросы вижу в чате, могу ответить не сразу

# **Условные** обозначения



Индивидуально



Время, необходимое на активность



Пишем в чат



Говорим голосом



Документ



Ответьте себе или задайте вопрос

# Маршрут вебинара

— Анализ причин медленной работы— Тюнинг настроек— Планы запросов— Расширения

# Цели вебинара

### После занятия вы сможете

- 1. Определять почему все медленно работает
- 2. Вносить изменения в структуру БД для улучшения производительности
- 3. Вносить изменения в настройки СУБД для улучшения производительности

## Смысл

### Зачем вам это уметь

- 1. Понимать узкие места и учитывать их при проектировании изначально. Ну или пытаться ☺
- 2. Знать когда это вопрос DBA, а когда разработчиков
- 3. Уметь «творчески» подходить к вопросу производительности



# Анализ работы БД

# Итак оно «тупит», с чего начать?



# Итак оно «тупит», с чего начать?

Запросы?

Настройки?

Индексы?

WAL?

VACUM?

Checkpoint?



Off Topic! Сперва попробуйте очевидное

- 1. Посмотрите последний Commit в Git-e
- 2. Если есть ORM последнюю миграцию
- 3. Изменение postgresql.conf



Естественно для этого весь код должен быть в git-e.

Postgresql.conf должен быть в git-е и накатываться на production сервера автоматически (если не управляется внешней системой).

Все изменения в хранимые процедуры и структуру БД должны вноситься скриптами которые версионируется.

### Убедитесь что Postgresql установлен на Linux системе

- Работа со множеством процессов не принята в Windows
- NTFS не самая оптимальная ФС для работы Postgres, используется другой способ доступа к диску – другие планы запросов
- Антивирусная защита Windows

Ho если надо – можно и на Windows. Только учитывать разницу в планах запросов: dev, test и prod контуры должны быть на одной и той же OC.



### Проверьте оборудование

**CPU** – для OLTP больше быстродействующих ядер,

для DWH процессоры с большим L3 кэшем

(полезно для параллельных запросов).

**RAM** – чем больше, тем лучше. ))

**Disk** – лучше SSD.

### Рекомендации:

- 1. Сохранять WAL файлы и данные на отдельных дисках.
- 2. Использовать отдельные табличные пространства и диски для индексов и данных (особенно для SATA дисков).
- 3. Отключить atime время последнего доступа к файлу.

https://www.enterprisedb.com/postgres-tutorials/introduction-postgresql-performance-tuning-and-optimization



### Проверьте загрузку оборудование

**top/htop** – нет смысла браться за оптимизацию, если загрузка процессора в среднем состовляет 70% и выше при этом ядра загружены более менее равномерно и загрузка процессора не вырастала скачкообразно.

iostat – утилита для использования дисковых разделов (входит в пакет sysstat) Ключи:

- -с отобразить только информацию об использовании процессора;
- -d отобразить только информацию об использовании устройств;
- -h выводить данные в отчёте в удобном для чтения формате;
- -k выводить статистику в килобайтах;
- **-m** выводить статистику в мегабайтах;
- -o JSON выводить статистику в формате JSON;

. . .

https://losst.ru/opisanie-iostat-linux

### Проверьте память

```
huge pages — подключить (при работе с большими объемами данных).
          grep HUGETLB /boot/config -$(uname -r)
                    CONFIG_CGROUP_HUGETLB=y CONFIG_HUGETLBFS=y CONFIG_HUGETLB_PAGE=y
          grep Huge /proc/meminfo
# head -1 /var/lib/postgresgl/14/main/postmaster.pid
                                                  3076
# grep ^VmPeak /proc/3076/status
                                                  VmPeak: 4742563 kB
# echo $((4742563 / 2048 + 1))
                                                  2316
# sysctl -w vm.hugepages=2316
в postgresgl.conf параметр huge_page = try
transparent_hugepage (THP прозрачные огромные страницы) - отключить.
          cat /sys/kernel/mm/transparent_hugepage/enabled
          echo never > /sys/kernel/mm/transparent_hugepage/enabled
```

### Проверьте память

**swappiness** – определяет частоту сброса данных из RAM в SWAP (значение от 0 до 200). Для PostgreSQL рекомендуется от 1 до 5.

cat /proc/sys/vm/swappiness
sysctl vm.swappiness=5
echo 'vm.swappiness=5' >> /etc/sysctl.conf





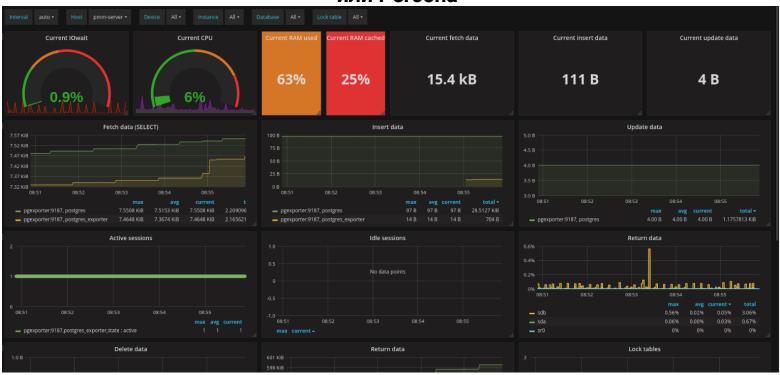


# **Установка**

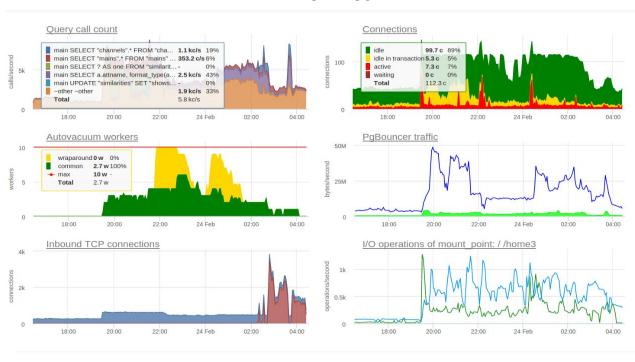
- 1. Grafana (https://grafana.com/grafana/download) свободно распространяемая программная система визуализации данных, ориентированная на данные систем ИТ-мониторинга.
- **2. Prometheus** (https://prometheus.io/download/) это решение для мониторинга с открытым исходным кодом для сбора и агрегирования метрик в виде временных рядов данных. Для сбора данных Prometheus требуются экспортеры, отвечающие за отображение метрик приложения.
- 3. Node Exporter (https://github.com/prometheus/node\_exporter) собирает основные системные метрики с Linux-машины, на которой находится.
- **4. Postgres Exporter** (https://github.com/prometheus-community/postgres\_exporter) экспортер Prometheus для сбора метрик PostgreSQL.



### или Percona



### или Okmetr



# Сбор статистики

# Представление pg\_stat\_activity

Самое популярное – **«найти большого и убить»** если ктото написал что-то вроде

select \* from \* ©

# Получаем активные запросы длительностью более 5 секунд:

SELECT now() - query\_start as "runtime", usename, datname, wait\_event\_type, state, query FROM pg\_stat\_activity WHERE now() - query\_start > '5 seconds'::interval and state='active'\_ORDER BY runtime DESC;

State = 'idle' тоже собственно вызывают подозрения. Но хуже всего – idle in transaction!

### Далее убиваем:

SELECT pg\_cancel\_backend(procpid); для active

SELECT pg\_terminate\_backend(procpid); для idle

4	column_name character varying	data_type character varying
1	datid	oid
2	datname	name
3	pid	integer
4	usesysid	oid
5	usename	name
6	application_name	text
7	client_addr	inet
8	client_hostname	text
9	client_port	integer
10	backend_start	timestamp with time
11	xact_start	timestamp with time
12	query_start	timestamp with time
13	state_change	timestamp with time
14	waiting	boolean
15	state	text
16	query	text

# Представление pg\_stat\_activity

### «Повисшие транзакции» - зло

SELECT pid, xact\_start, now() - xact\_start AS duration FROM pg\_stat\_activity WHERE state LIKE '%transaction%' ORDER BY duration DESC;

В общем случае транзакции должны выполняться как можно меньшее время. Если что-то висит несколько часов, то это что-то не нормальное. Открытые транзакции влияют на работу VACUUM, WAL, репликацию.



# Представление pg\_stat\_statements

create extension pg\_stat\_statements;

shared\_preload\_libraries = 'pg\_stat\_statements'

По умолчанию чаще всего не включено, но очень нужно.

По этому представлению можно увидеть не только выполняемые в данный момент запросы, но и уже выполненные, кроме того – с анализом их воздействия на сервер.

4	name	data_type character varying   □
1	userid	oid
2	dbid	oid
3	queryid	bigint
4	query	text
5	calls	bigint
6	total_time	double precision
7	min_time	double precision
8	max_time	double precision
9	mean_time	double precision
10	stddev_time	double precision
11	rows	bigint
12	shared_blks_hit	bigint
13	shared_blks_read	bigint
14	shared_blks_dirtied	bigint
15	shared_blks_written	bigint
16	local_blks_hit	bigint
17	local_blks_read	bigint
18	local_blks_dirtied	bigint
19	local_blks_written	bigint
20	temp_blks_read	bigint
21	temp_blks_written	bigint
22	blk_read_time	double precision
23	blk_write_time	double precision

# Представление pg\_stat\_statements

### ТОП по загрузке СРИ

```
SELECT substring(query, 1, 50) AS short_query,
           round(total_time::numeric, 2) AS total_time, calls, rows,
           round(total_time::numeric / calls, 2) AS avg_time,
           round((100 * total_time / sum(total_time::numeric) OVER ())::numeric, 2) AS percentage_cpu
FROM pg_stat_statements ORDER BY total_time DESC LIMIT 20;
```

### ТОП по времени выполнения

```
SELECT substring(query, 1, 100) AS short_query,
           round(total_time::numeric, 2) AS total_time, calls, rows,
           round(total_time::numeric / calls, 2) AS avg_time,
           round((100 * total_time / sum(total_time::numeric) OVER ())::numeric, 2) AS percentage_cpu
FROM pg_stat_statements ORDER BY avg_time DESC LIMIT 20;
```



# Pасширение pg\_profile

Позволяет создавать отчеты за указанный период по установленным базам данных.

Основано на представлениях статистики PostgreSQL и расширениях pg\_stat\_statements и pg\_stat\_kcache.

https://github.com/zubkov-andrei/pg\_profile

Создать базу для отчетов: create database reports;

Создать схему: CREATE SCHEMA profile;

Подключить расширения: CREATE EXTENSION dblink;

CREATE EXTENSION pg\_stat\_statements;

CREATE EXTENSION pg\_profile SCHEMA profile;



# Pасширение pg\_profile

### Report sections

- · Server statistics
  - · Database statistics
  - · Session statistics by database
  - · Statement statistics by database
  - o JIT statistics by database
  - Cluster statistics
  - WAL statistics
  - o Tablespace statistics

  - Wait sampling
    - Wait events types
    - Top wait events (statements)
    - Top wait events (All)
- · SQL query statistics
  - o Top SQL by elapsed time
  - o Top SQL by planning time
  - · Top SQL by execution time
  - o Top SQL by executions
  - · Top SQL by I/O wait time
  - · Top SQL by shared blocks fetched
  - o Top SQL by shared blocks read
  - · Top SQL by shared blocks dirtied
  - · Top SQL by shared blocks written
  - o Top SQL by WAL size
  - o Top SQL by temp usage
  - o Top SQL by temp I/O time
  - o Top SQL by JIT elapsed time
  - rusage statistics
    - Top SQL by system and user time
  - Top SQL by reads/writes done by filesystem layer
  - · Complete list of SQL texts
- · Schema object statistics
  - · Top tables by estimated sequentially scanned volume
  - · Top tables by blocks fetched
  - o Top tables by blocks read
  - Top DML tables
  - o Top tables by updated/deleted tuples
  - o Top growing tables
  - · Top indexes by blocks fetched
  - · Top indexes by blocks read
- o Top growing indexes User function statistics
  - o Top functions by total time

Database	Transactions			Block statistics			Block L	O times	Tuples				Temp files			Growth	
	Commits	Rollbacks	Deadlocks	Hit(%)	Read	Hit	Read	Write	Ret	Fet	Ins	Upd	Del	Size	Files		Growin
csa	18			96.32	222	5804			17126	2204						8817 kB	
db10	18			96.37	223	5927	0.35		17468	2239						1970 MB	
db10old	18			96.37	223	5927			17468	2239						3428 MB	
db3	48	1		15.30	58662	10598	7.15		8075471	58159						9448 MB	

Database	т	7	Transactions		Block statistics		Tuples				Temp files		Size	Growth		
Database	1	Commits	Rollbacks	Deadlocks	Hit(%)	Read	Hit	Ret	Fet	Ins	Upd	Del	Size	Files		Growth
200	1	30			100.00		6524	24650	2288						8817 kB	
csa	2	32			100.00		11886	31744	4380						8817 kB	
db10	1	30			100.00		6648	25190	2323						1970 MB	
doro	2	34			100.00		12217	33649	4464						1970 MB	
db10old	1	30			100.00		6648	25190	2323						3428 MB	
db100ld	2	32			100.00		12134	32362	4450						3428 MB	
db3	1	28			100.00		6931	25149	2415						9448 MB	
db3	2	11295136			100.00		16480	36931	6190						9448 MB	

# Представление pg\_stat\_user\_tables

Системное представление содержит данные о таблицах.

Большое зло – «последовательное чтение» больших таблиц.

SELECT schemaname, relname, seq\_scan, seq\_tup\_read, seq\_tup\_read / seq\_scan AS avg, idx\_scan FROM pg\_stat\_user\_tables WHERE seq\_scan > 0 ORDER BY seq\_tup\_read DESC LIMIT 25;

Сверху этого запроса будут таблицы в которых больше всего операций последовательного чтения. Они и являются подозрительными для анализа причин отсутствия индексов.

Можно ещё посмотреть кэширование этих таблиц по представлению pg\_statio\_user\_tables: колонки heap\_blks... и idx\_blks...

1 relid oid 2 schemaname name 3 relname name 4 seq_scan bigint 5 seq_tup_read bigint 6 idx_scan bigint 7 idx_tup_fetch bigint 8 n_tup_ins bigint 9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	4	column_name a	data_type character varying
3     relname     name       4     seq_scan     bigint       5     seq_tup_read     bigint       6     idx_scan     bigint       7     idx_tup_fetch     bigint       8     n_tup_ins     bigint       9     n_tup_upd     bigint       10     n_tup_del     bigint       11     n_tup_hot_upd     bigint       12     n_live_tup     bigint       13     n_dead_tup     bigint       14     n_mod_since_analy     bigint       15     last_vacuum     timestamp with time z       16     last_autovacuum     timestamp with time z       17     last_autoanalyze     timestamp with time z       18     last_autoanalyze     timestamp with time z       19     vacuum_count     bigint       20     autovacuum_count     bigint       21     analyze_count     bigint	1	relid	oid
4 seq_scan bigint 5 seq_tup_read bigint 6 idx_scan bigint 7 idx_tup_fetch bigint 8 n_tup_ins bigint 9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint	2	schemaname	name
5 seq_tup_read bigint 6 idx_scan bigint 7 idx_tup_fetch bigint 8 n_tup_ins bigint 9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint	3	relname	name
6 idx_scan bigint 7 idx_tup_fetch bigint 8 n_tup_ins bigint 9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint	4	seq_scan	bigint
7 idx_tup_fetch bigint 8 n_tup_ins bigint 9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint	5	seq_tup_read	bigint
8  n_tup_ins	6	idx_scan	bigint
9 n_tup_upd bigint 10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint	7	idx_tup_fetch	bigint
10 n_tup_del bigint 11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	8	n_tup_ins	bigint
11 n_tup_hot_upd bigint 12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	9	n_tup_upd	bigint
12 n_live_tup bigint 13 n_dead_tup bigint 14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	10	n_tup_del	bigint
n_dead_tup bigint  n_mod_since_analy bigint  last_vacuum timestamp with time z  last_analyze timestamp with time z  last_autovacuum timestamp with time z  last_analyze timestamp with time z  vacuum_count bigint  autovacuum_count bigint  analyze_count bigint	11	n_tup_hot_upd	bigint
14 n_mod_since_analy bigint 15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	12	n_live_tup	bigint
15 last_vacuum timestamp with time z 16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	13	n_dead_tup	bigint
16 last_autovacuum timestamp with time z 17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	14	n_mod_since_analy	bigint
17 last_analyze timestamp with time z 18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	15	last_vacuum	timestamp with time z
18 last_autoanalyze timestamp with time z 19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	16	last_autovacuum	timestamp with time z
19 vacuum_count bigint 20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	17	last_analyze	timestamp with time z
20 autovacuum_count bigint 21 analyze_count bigint	18	last_autoanalyze	timestamp with time z
21 analyze_count bigint	19	vacuum_count	bigint
	20	autovacuum_count	bigint
22 autoanalyze_count bigint	21	analyze_count	bigint
	22	autoanalyze_count	bigint

# Тюнинг настроек

# Тюнинг настроек

- 1. Настройки памяти
- 2. Настройки дискового пространства
- 3. Настройки оптимизатора



С чего начать настройки памяти для Postgres?



Настройки памяти в зависимости от памяти сервера должны быть примерно такими:

**effective\_cache\_size** = 2/3 RAM – определяет для планировщика ориентировочную оценку эффективного размера дискового кеша, доступного для одного запроса

**shared\_buffers** = RAM/4 – задаёт объём памяти, который будет использовать сервер баз данных для буферов в разделяемой памяти

shared\_buffers + effective\_cache\_size <= 03Y



temp\_buffers = 256MB – задаёт максимальный объём памяти, выделяемой для временных буферов в каждом сеансе (по умолчанию 8 Мб).

**work\_mem** = RAM/32 или 128 - 256 Mf - задаёт максимальный объём памяти, который будет использоваться во внутренних операциях при обработке запросов, например, для сортировки или хеш-таблиц (по умолчанию 4 Мб).

maintenance\_work\_mem = RAM/16 или 256MБ .. 4Гб – задаёт максимальный объём памяти для операций обслуживания БД, в частности VACUUM, CREATE INDEX и ALTER TABLE ADD FOREIGN KEY (по умолчанию 64Мб).

work mem <= maintenance work mem



# Настройки дисковой подсистемы

**fsync** – данные журнала принудительно сбрасываются на диск с кэша ОС.

synchronous\_commit – транзакция завершается только когда данные фактически сброшены на диск

**checkpoint\_completion\_target** – чем ближе к единице тем менее резкими будут скачки I/O при операциях checkpoint

effective\_io\_concurrency – число параллельных операций ввода/вывода (по количеству дисков, для SSD – несколько сотен)

random\_page\_cost — отношение рандомного чтения к последовательному. Рекомендуется для SSD дисков 1.1 – 1.25, для SAS дисков 1.25 - 2.



# Настройки оптимизатора

join\_collapse\_limit – сколько перестановок имеет смысл делать для поиска оптимального плана запроса

default\_statistics\_target — число записей просматриваемых при сборе статистики по таблицам. Чем больше тем тяжелее собрать статистику.

track activity query size – по умолчанию 1024, в современных системах этого в большинстве случаев недостаточно.

```
geqo – включает генетическую оптимизацию запросов
enable bitmapscan = on
enable hashjoin = on
enable indexscan = on
```

enable\_indexonlyscan = on

enable mergejoin = on

enable\_nestloop = on

enable\_seqscan = on

enable sort = on



Но проще воспользоваться конфигураторами, которые посчитают и порекомендуют ещё ряд полезных настроек:

pgconfig – https://www.pgconfig.org/

pgtune.sainth – https://pgtune.sainth.de/

pgtune.leopard – https://pgtune.leopard.in.ua/

pgconfigurator.cybertec – https://pgconfigurator.cybertec.at/

# Оптимизация запросов

## Планы запросов

У кого есть все нужные контуры окружения: DEV/TEST/STAGE/PROD?

И на каком контуре нужно отлаживать запросы?

## Планы запросов



#### ОСНОВНЫЕ ОПЕРАТОРЫ ПЛАНА PG SQL

Оператор	Пояснение
Seq Scan	Последовательный перебор строк таблицы (возможно с отбором по условию)
Index Only Scan	Поиск по покрывающему индексу без захода в основную таблицу
Index Scan	Поиск по индексу, с заходом в основную таблицу за доп. колонками
Nested Loops	Соединение вложенными циклами
Hash Join	Соединение с помощью хеш-таблицы (Соответствия)
Merge Join	Соединение заранее отсортированных наборов с помощью алгоритма слияния
Sort	Сортировка УПОРЯДОЧИТЬ ПО
Прочие	Агрегаты СГРУППИРОВАТЬ ПО, ПЕРВЫЕ и пр.

## Планы запросов

#### Самые частые ошибки оптимизатора:

- 1) Большое различие стоимости оценочного и фактического планов пересобрать статистику.
- 2) Используется оператор Nested Loops с большой стоимостью и большим количеством строк этот оператор должен соединять только небольшие выборки строк (примерно до 10 000).
- 3) Используется оператор Seq Scan и в запросе есть условие поиска WHERE если по полю поиска нет индекса, рассмотреть возможность его добавления.

#### Логика чтения плана запроса:

- 1) Смотрим на самый большой cost оператора
- 2) Это Seq Scan или nested loops?
- 3) Смотрим следующий по стоимости оператор

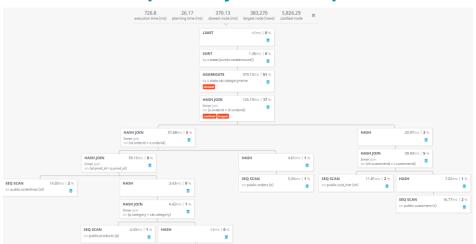
#### Оптимизация чаще всего заканчивается

- 1) Добавлением индекса;
- 2) Упрощением запроса (разбиением на части, использованием вложенных таблиц и т.п.);
- 3) Обновлением статистики.

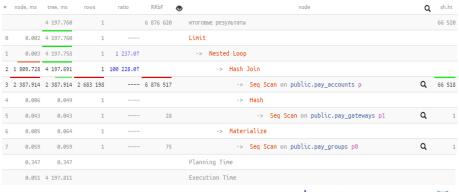


## Средства визуализации планов запросов

#### https://tatiyants.com/pev



#### https://explain.tensor.ru/about/



### Явно повлиять на план запроса

enable\_nestloop = off — большие таблицы нельзя соединять вложенными циклами enable\_seqscan = off — большие таблицы нельзя последовательно сканировать

B PostgresSQL нет HINT-ов, но если в это время «встал прод», то данные параметры могут на какое то время помочь – снизив общую производительность системы, но при этом исправив «больные» запросы.

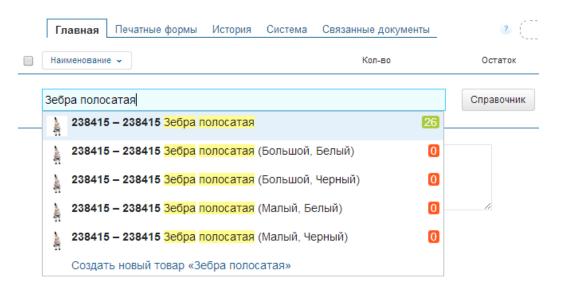
В коммерческих версиях (например, Postgres Pro Enterprise 14) появился pg\_hint\_plan, который позволяет управлять планом выполнения запроса.

## Запросы LIKE

#### Каждый когда-нибудь писал запрос вида:

SELECT \* FROM Products WHERE name LIKE '%spoon%'

Ну или за вас это делала ORM;)



Обычные индексы для подобных запросов крайне малоэффективны.

Что поделать если вы не можете позволить себе ElasticSearch:

Gin и GiST индексы – для полнотекстового поиска.

Create index on table using gin(column)



## Рекомендации по оптимизации запросов

- делать меньше запросов
- читать меньше данных
- обновлять меньше данных (несколько update insert в одну транзакцию)
- проанализировать передачу данных:
  - сколько данных было просканировано сколько отослано
  - сколько было отослано сколько использовано приложением
- не использовать UNION, когда можно UNION ALL
- использовать в выборке только нужные столбцы select \*
- избегать distinct
- при использовании сложных индексов учитывать наличие в запросе первого столбца индекса
- избегать декартова произведения в джойнах
- используйте читабельный синтаксис SQL
- не используем русский язык в именах полей.
- пишите комментарии



# Расширения

## PgMemcache - <a href="https://github.com/ohmu/pgmemcache">https://github.com/ohmu/pgmemcache</a>

#### inMemory таблицы

Если нужно кэширование внутри СУБД, или временную таблицу в памяти, или нужно оперативно заменить таблицу на inmemory KV хранилище.

```
CREATE EXTENSION pgmemcache;
shared_preload_libraries = 'pgmemcache'
memcache_server_add('hostname:port'::TEXT)
```

```
memcache_add(key::TEXT, value::TEXT)
newval = memcache_decr(key::TEXT)
memcache_delete(key::TEXT)
```



## cstore\_fdw - <a href="https://github.com/citusdata/cstore\_fdw">https://github.com/citusdata/cstore\_fdw</a>

#### Колоночные хранилища

#### Достоинства: Недостатки:

Выборки из огромных таблиц Нет необходимости в нормализации

Сжатие данных

Нет Update и Delete

Insert только группами «insert into

table select \* from source»

shared\_preload\_libraries = 'cstore\_fdw' CREATE EXTENSION cstore\_fdw;

CREATE SERVER cstore\_server FOREIGN DATA WRAPPER cstore\_fdw; CREATE FOREIGN TABLE table() SERVER cstore\_server OPTIONS(compression 'pglz')

INSERT INTO table SELECT \* FROM sourcetable

## TimescaleDB - <a href="https://github.com/timescale/timescaledb">https://github.com/timescale/timescaledb</a>

#### Поддержка временных рядов

Создаёт таблицу секционированную по времени. Применяется если нужно очень много писать данных во времени: системы мониторинга, биржевые системы...

CREATE EXTENSION timescaledb: shared\_preload\_libraries = 'timescaledb'

CREATE TABLE table (time TIMESTAMPTZ, value TEXT); SELECT create\_hypertable('table', 'time');



## Рефлексия

## Рефлексия



Какие варианты оптимизации запомнили?

А какие будете применять ???

Заполните, пожалуйста, опрос о занятии по ссылке в чате

#### Спасибо за внимание!

## Приходите на следующие вебинары



Коробков Виктор