

Российские интернет-технологии 2011

Поиск узких мест в производительности MySQL: ботанический определитель

Григорий Рубцов, SQLinfo.ru rgbeast@sqlinfo.ru



Поиск узких мест

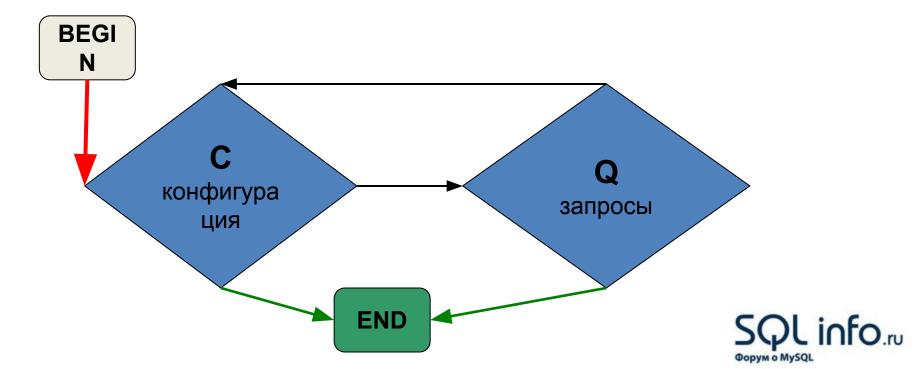
- Есть проблемы с производительностью?
- Если нет, создайте!
 - например, ускоренный повтор лога апача

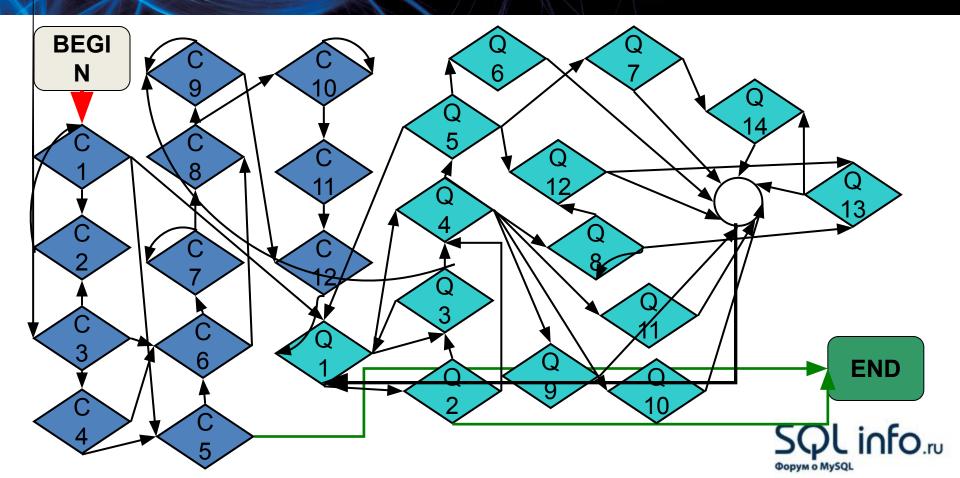
```
$ cat access.log | awk '{print "GET
http://localhost" $7 ";sleep 0.1"}' | bash
```

• Теперь можно классифицировать



Структура определителя





С1 - начало

\$ top

Кто съедает процессор?

- httpd/php/... => C2
- mysqld => Q1
- треды ядра => C5
- загрузка менее 20% => С3



С2 - апач ест ресурсы

- Заменить апач на lighttpd/nginx + fastcgi или
- Поменять настройки тредов апача или
- Избавиться от лишних циклов в скриптах или
- Настроить persistent соединения





С3 – используется ли своп?

Используется ли своп?

- да, память занята httpd/php/... => C2
- да, память занята mysqld => C6
- нет, часть памяти свободна (free, buffers, cached) => C4



С4 – нагрузка диска

```
$ iostat -x 1
```

- процент использования большой по некоторым дисками или неравномерен для дисков одного soft RAID => C5
- процент использования небольшой по всем дискам => C6

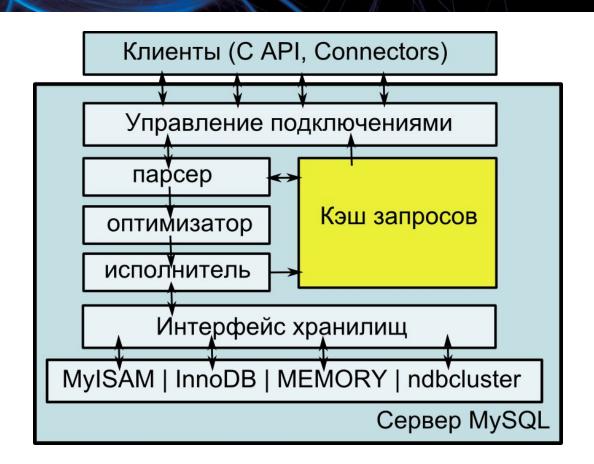


С5 – проверка железа

- проверьте диски (smartctl; скорость прямой записи, чтения, свободное место на дисках; статус RAID)
- проверить /var/log/messages на предмет ошибок диска, памяти (см. также mcelog) и другого железа
- Неисправное железо найдено и заменено => END;
- Неисправность не обнаружена => С6



C6





C6 – настройка query cache

```
mysql> SHOW VARIABLES LIKE 'query_cache%';
```

- Если есть сложные запросы (например, JOIN или WHERE не по индексу) или не более двух процессорных ядер:
 - включить query_cache => C7
- Если запросы неповторяющиеся или все быстрые при многоядерном процессоре:
 - подумать про HandlerSocket; выключить query_cache => C8

см. доклад Константина Осипова на Highload++ 2008 http://www.highload.ru/papers2008/7650.html



C7 – настройка размера query cache

• Дождаться разогрева кэша

```
mysql> SHOW GLOBAL STATUS LIKE 'Qcache%';
```

- Если Qcache_free_memory << query_cache_size => увеличить размер кэша, повторить С7
- Если Qcache_free_memory > 0.5 query_cache_size => уменьшить размер кэша

http://webew.ru/articles/1041.webew



С8 – тип хранилища

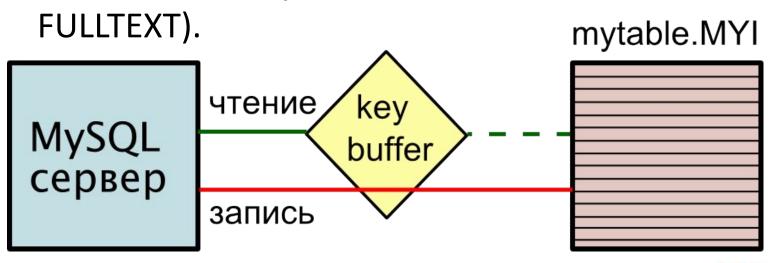
```
mysql> SELECT ENGINE, TABLE_SCHEMA FROM
   INFORMATION_SCHEMA.TABLES GROUP BY
   ENGINE, TABLE SCHEMA;
```

- Какой тип основных таблиц?
 - MyISAM => C9
 - InnoDB => C10
 - Часть MyISAM, часть Innodb => С9,С10



MyISAM key buffer

• MylSAM кэширует только индексы (вкл.





C9 – MyISAM key buffer

• MylSAM кэширует только индексы (вкл. FULLTEXT).

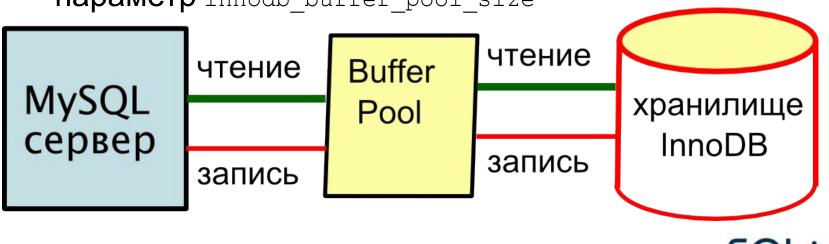
```
mysql> SHOW GLOBAL STATUS LIKE 'key %';
```

- Key_blocks_unused << key_blocks_used => увеличить key_buffer_size, повторить С9
- Key_blocks_unused > key_blocks_used => уменьшить key_buffer_size



Буфер InnoDB

• InnoDB кэширует индексы и данные, размер буфера - параметр innodb buffer pool size





C10 – InnoDB buffer pool

• Дождаться разогрева кэша

```
mysql> SHOW GLOBAL STATUS LIKE 'innodb_buf%';
```

```
Innodb_buffer_pool_pages_free <<
Innodb_buffer_pool_pages_total
```

увеличить innodb_buffer_pool_size; повторить C10 (вплоть до трети от общей памяти)



C11 – InnoDB options

- **Если** innodb file per table=OFF
 - **ВКЛЮЧИТЬ** innodb file per table
 - ALTER TABLE `tbl` ENGINE=InnoDB; для таблиц InnoDB
- innodb flush log at trx commit:
 - 0 запись и flush лога раз в секунду
 - 1 (default) flush лога после каждой транзакции
 - 2 запись после каждой транзакции, flush раз в секунду
- установите значение 0 или 2, если не страшно потерять секунду данных





С12 – файлы и треды

```
mysql> SHOW GLOBAL STATUS LIKE 'open_%';
```

- **Если** opened_tables >> open_tables, увеличить table_cache
- Если таблиц очень много, проверить ограничение ОС (в Linux: fs.file-max через sysctl)

```
mysql> SHOW GLOBAL STATUS LIKE 'threads_%';
```

• **Если** threads_created >> threads_connected, увеличить thread_cache_size



Q1 – поиск худшего запроса

• При пиковой нагрузке выполнить несколько раз подряд:

```
mysql> SHOW FULL PROCESSLIST;
```

- Найден запрос І рода: часто появляется в процессах, остальные запросы при этом выполняются быстро => Q4
- Найден запрос II рода: во время его выполнения другие запросы ожидают в состоянии Locked => Q3 SQL info
- Не найлено мелпенных запросов => 02

Q2 – поиск худшего запроса

- Включить журнал медленных запросов (log_slow_queries; long query time=1;)
- Накопить статистику, включающую пиковое время.
- Сгенерировать дайджест: mk-query-digest из Percona Maatkit
- Проверить скорость исполнения 10 самых медленных SELECT-запросов (с опцией SQL_NO_CACHE).
 - Все они выполняются действительно медленно => это запросы первого рода
 => 04
 - Некоторые из них на самом деле быстрые и выполнялись медленно из-за блокировки => среди тех, которые выполняются медленно есть запросы второго рода => Q3
- Не найдено медленных запросов => END;



Q3 – запрос II рода

- SELECT блокирует другие SELECT только если между ними в очереди UPDATE
- Если есть запросы типа апдейта статистики
 - UPDATE `articles` SET viewcount=viewcount++;
 перенести их в отдельную таблицу. Они не медленные, но допускают блокировку => Q1
- Если таблицы типа MyISAM и не используется полнотекстовый индекс, рассмотрите возможность перехода на InnoDB => C9
- default: оптимизировать так же, как запросы I рода => Q4



Q4 – оптимизация запроса

- Запрос содержит ORDER BY + LIMIT => Q9
- Запрос содержит подзапросы:
 - независимые => Q10
 - зависимые => Q11
- default:
 - содержит JOIN => Q8
 - не содержит JOIN => Q5



Q5 – простой запрос

- В запросе нет WHERE
 - это ошибка => исправьте запрос => Q1
 - это не ошибка => Q12
- Bыполните EXPLAIN ЗАПРОС
- Нет подходящего индекса => Q6
- Индекс есть, но не используется => Q7
- Индекс есть и используется => Q13



Q6 - создание индекса

- Составной индекс используется только последовательно без пропусков
- ALTER TABLE `tbl` ADD KEY(A,B,C)
 - позволяет:
 - WHERE A=10 AND B>10;
 - WHERE A=10 AND B=7 AND C=12;
 - WHERE A=10 AND B=7 ORDER BY C;
 - не позволяет
 - WHERE B=10;
 - WHERE A=10 ORDER BY C;
 - WHERE A=10 AND B>10 AND C>10;
 - Операция сравнения последняя при использовании индекса





Q7 – индекс не используется

- Удалите избыточные индексы. Например из KEY(A,B), KEY(A), KEY(B) можно оставить KEY(A,B) и KEY(B). Лучше не иметь избыточности, чем использовать USE INDEX.
- Таблица слишком маленькая оптимизатор предпочитает полный скан таблицы (наполнить данными или использовать FORCE INDEX)
- Бывает, что индексы отключили и забыли включить. Тест:

SELECT TABLE_SCHEMA, TABLE_NAME, GROUP_CONCAT (comment) FROM INFORMATION_SCHEMA. STATISTICS WHERE comment LIKE '%disabled%' GROUP BY 1,2;

Включить: ALTER TABLE `mytable` ENABLE KEYS;

Проблема решилась => Q1, не решилась => Q14



Q8 – составной запрос

- Bыполните EXPLAIN ЗАПРОС
- Не все JOIN выполняются по индексу => создайте необходимые индексы (подключение каждой таблицы рассматривать как простой запрос), Q6
- Много записей на выходе и так и нужно => Q12
- Порядок JOIN неоптимальный => используйте SELECT STRAIGHT_JOIN => Q8
- Все объединения используют индексы => Q13



Q9 – ORDER BY+LIMIT (1/4)

• Самый медленный класс запросов в рунете. Пример из практики:

```
SELECT * FROM wp_posts
LEFT JOIN wp_post2cat
   ON (wp_posts.ID = wp_post2cat.post_id)
LEFT JOIN wp_categories
   ON (wp_post2cat.category_id = wp_categories.cat_ID)
WHERE (category_id = '1')
AND post_date_gmt <= '2008-09-12 00:15:59'
AND (post_status = 'publish')
AND post_status != 'attachment' GROUP BY wp_posts.ID
ORDER BY post_date DESC LIMIT 3, 3;</pre>
SOL info.
```

Q9 - ORDER BY+LIMIT (2/4)

EXPLAIN SELECT ...

```
id: 1
select_type: SIMPLE
    table: wp_posts
    type: ref
possible_keys: PRIMARY,post_status,post_date_gmt
    key: post_status
key_len: 1
    ref: const
    rows: 3450
Extra: Using where; Using temporary; Using filesort
```



Q9 - ORDER BY+LIMIT (3/4)

- Как выполняется запрос?
 - Используется индекс post_status='publish'
 - Перебор почти всей таблицы для проверки остальных условий
 - Временная таблица (в памяти, если меньше tmp_table_size),
 содержащая все поля таблиц, участвующих в JOIN
 - Сортировка всей временной таблицы (filesort, без использования индексов)
 - LIMIT 3,3 оставляем записи с 4 по 6



Q9 - ORDER BY+LIMIT (4/4)

- Решение: разбить запрос
 - Сортировать только значения id
 - Наложить ограничение LIMIT
 - Получить значения остальных полей вторым запросом
- Схематическое решение:

```
SELECT * FROM large_table WHERE id IN
(SELECT id FROM large_table WHERE условие
AND условие AND условие ORDER BY порядок LIMIT M,N) ORDER BY порядок;
```

- 😕 IN + LIMIT будет только в MySQL 6.0
- На практике два последовательных запроса, => Q1



Q10 - независимые

подзапросы

- Обычно в контексте WHERE или FROM. Пример:
 - SELECT name FROM clients WHERE age < (SELECT c1.age
 FROM clients c1 WHERE c1.name='Paul');</pre>
- Оптимизатор MySQL может ошибочно принять независимый подзапрос за зависимый и выполнять для каждой строки. В этом случае нужно разбить запрос на два. => Q1



Q11 – зависимые подзапросы

- Обычно в контексте SELECT или WHERE. Пример:
 - SELECT clients.id, (SELECT count(*) FROM
 contracts WHERE contracts.client=clients.id)
 FROM clients;
- Оптимизатор MySQL имеет больше возможностей оптимизации JOIN, чем подзапросов. Если возможно, преобразуйте в JOIN. Получилось ускорить => Q1, не получилось => Q13.

Q12 - выборка большого

объема

- Используйте NOT NULL сокращает объем данных и размер индексов.
- Используйте оптимальные типы: TINYINT, SMALLINT, FLOAT
- Используйте однобайтовую кодировку для хранения и при подключении.
- Вынесите в другую таблицу данные, которые не участвуют в выборке.
- Избавьтесь от лишних индексов.
- Создайте MEMORY-таблицу с данными для выборки.
- Получилось ускорить => Q1, не получилось => Q13.



Q13 – изменение логики

- Обдумайте запрос и перепишите его полностью. Может потребоваться:
 - изменение логики приложения
 - изменение структуры таблиц (денормализация)
 - создание временных таблиц, МЕМОRY-таблиц, и др.
 - явная сортировка таблицы MyISAM: ALTER TABLE `tbl` ORDER BY id;
 - использование пользовательских переменных. Простейший пример:
 - SET @i=NULL; SELECT id-@i AS gap, @i:=id FROM `table` ORDER BY id;
- Получилось ускорить => Q1, не получилось => Q14.



Q14 – задайте вопрос на SQLinfo.ru

- Задайте вопрос на форуме http://sqlinfo.ru/forum/
- дождитесь ответа
- => Q1



END;

Число экземпляров в наших музеях абсолютно ничтожно по сравнению с несметными поколениями видов, несомненно существовавших.

Чарльз Дарвин, «Происхождение видов»

