

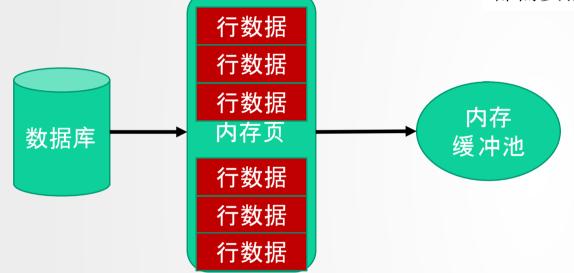
目录/CONTENTS





从数据库加载一行或一批数据 随机读取

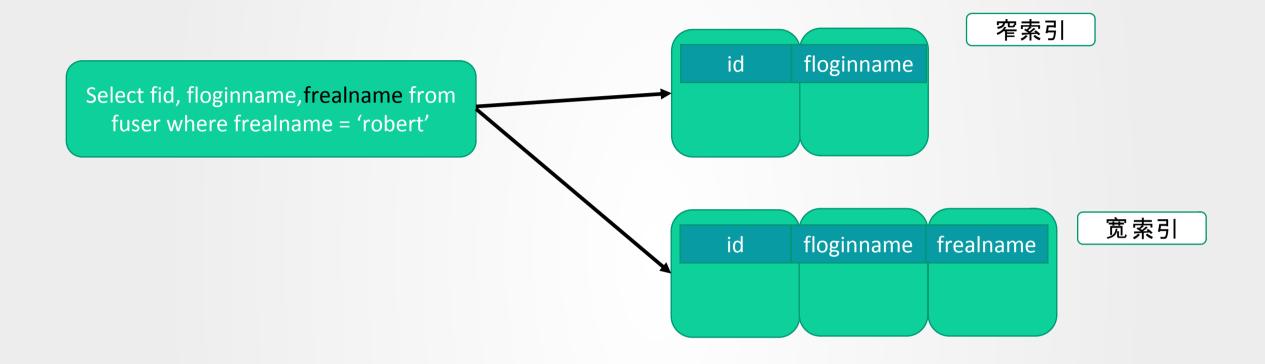
数据库等待一个页从磁盘读取到缓存池的所需要的成本巨大的,无论我们是想要读取一个页面上的多条数据还是一条数据,都需要消耗约 10ms 左右的时间:





内存读取 最快 顺序读取 磁盘读取性能 机械盘可达40m/s





(id, floginname) 就是一个窄索引,因为该索引没有包含存在于 SQL 查询中的 frealname 列,而 (id, floginname, frealname) 就是该查询的 一个宽索引了,它包含这个查询中所需要的全部数据列。

在单表索引中尽量设计出三星索引,如下描述:

- 1.第一颗星需要取出所有等值谓词中的列,作为索引开头的最开始的列(任意顺序);
- 2.第二颗星需要将 ORDER BY 列加入索引中;
- 3.第三颗星需要将查询语句剩余的列全部加入到索引中;

Select fid, floginname, frealname from fuser where frealname = 'robert' and fage between 20 and 30 order by fcreatetime desc

(floginname, frealname, fage, fcreatetime)

(floginname, frealname, fcreatetime, fage)

索引顺序如下两种考虑:

- 1、最小化表扫描
 - 2、避免排序

主要原则

- 1、尽量少作计算
- 2、尽量少 join
- 3、尽量少排序
- 4、尽量避免 select *
- 5、尽量用 join 代替子查询
- 6、尽量少 or
- 7、尽量用 union all 代替 union
- 8、尽量早过滤
- 9、避免类型转换
- 10、优先优化高并发的 SQL,而不是执行频率低某些"大"SQL
- 11、从全局出发优化,而不是片面调整
- 12、尽可能对每一条运行在数据库中的SQL进行 explain

SQL优化顺序

子查询的错误用法

Select fid, fprize, famount, (select frealname from fuser where fid = fus_fid) from fentrust_vcoin where date(fcreatetime) = '2018-02-01'

Select e.fid, e.fprize, e.famount, u.frealname From fentrust_vcoin e Inner join fuser u on e.fus_fid = u.fid Where date(e.fcreatetime) = '2018-02-01'



MySQL配置文件

/etc/my.cnf 或者 /etc/my.cnf.d/server.cnf

几个关键的文件:

.pid文件,记录了进程id

.sock文件,是内部通信使用的socket接口,比3306快

.log文件, 日志文件

.cnf或.conf文件,配置文件

安装目录: basedir

数据目录:datadir

在哪里保存你的数据

基本配置,指定数据目录

以下配置不要照抄, my.cnf或者server.cnf

[mysqld]

user = mysql

port = 3306

socket = /data/3306/mysql.sock , #这里指定了一个特别的连接

basedir = /usr/local/mysql

datadir = /data/3306/data

[client]

port = 3306

socket = /data/3306/mysql.sock,在客户端也要声明它,命令行要用到

查询缓存要不要开

写入频繁的数据库,不要开查询缓存

query_cache_size

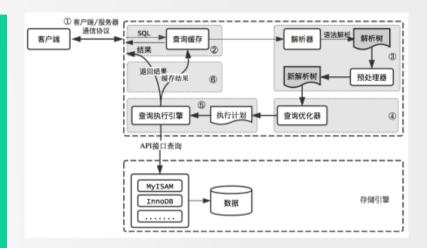
Query_cache里的数据又怎么处理呢?首先要把Query_cache和该表相关的语句全部置为失效,然后在写入更新。那么如果Query_cache非常大,该表的查询结构又比较多,查询语句失效也慢,一个更新或是Insert就会很慢,这样看到的就是Update或是Insert怎么这么慢了。所以在数据库写入量或是更新量也比较大的系统,该参数不适合分配过大。而且在高并发,写入量大的系统,建议把该功能禁掉。

query cache limit

指定单个查询能够使用的缓冲区大小,缺省为1M

query_cache_min_res_unit

默认是4KB,设置值大对大数据查询有好处,但如果你的查询都是小数据查询,就容易造成内存碎片和浪费



读缓存,线程缓存,排序缓存

sort buffer size = 2M connection级参数。太大将导致在连接数增高时,内存不足。 max_allowed_packet = 32M 网络传输中一次消息传输量的最大值。系统默认值 为1MB,最大值是 1GB, 必须设置1024的倍数。 join buffer size = 2M 和sort_buffer_size一样,该参数对应的分配内存也是每个连接独享 tmp table size = 256M 默认大小是 32M。GROUP BY 多不多的问题 max heap table size = 256M key buffer size = 2048M 索引的缓冲区大小,对于内存在4GB左右的服务器来说,该参数可设 置为256MB或384MB。 read_buffer_size = 1M read_rnd_buffer_size = 16M 进行排序查询时,MySql会首先扫描一遍该缓冲,以避免磁盘搜索 bulk insert buffer size = 64M 批量插入数据缓存大小,可以有效提高插入效率,默认为8M

Innodb缓存

innodb_buffer_pool_size = 2048M 只需要用Innodb的话则可以设置它高达 70-80% 的 可用内存。一些应用于 key_buffer 的规则有 — 如 果你的数据量不大,并且不会暴增,那么无需把 innodb_buffer_pool_size 设置的太大了。 innodb_additional_mem_pool_size = 16M 网络传输中一次消息传输量的最大值。系统默认值 为1MB,最大值是1GB,必须设置1024的倍数。 innodb log files in group = 3循环方式将日志文件写到多个文件。推荐设置为3 innodb_lock_wait_timeout = 120 InnoDB 有其内置的死锁检测机制,能导致未完成 的事务回滚。innodb_file_per_table = 0 独享表空间,关闭

连接数

open files limit = 10240

允许打开的文件数

 $back_log = 600$

短时间内的多少个请求可以被存在堆栈中

max_connections = 3000, MySQL默认的最大连接数为100, MySQL服务器允许的最大连接数16384

MySQL允许最大的进程连接数

max_connect_errors = 6000

设置每个主机的连接请求异常中断的最大次数,当超过该次数,MYSQL服务器将禁止host的连接请求

thread_cache_size = 300

重新利用保存在缓存中线程的数量

thread concurrency = 8

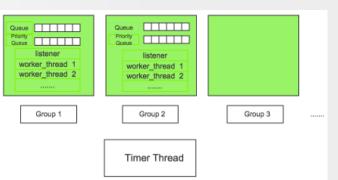
thread_concurrency应设为总CPU核数的2倍

thread_stack = 192K

每个线程的堆栈大小,默认值足够大,可满足普通操作。可设置范围为128K至4GB,默认为192KB。

线程池有关参数

#thread pool
thread_handling=pool-of-threads
thread_pool_oversubscribe=3
thread_pool_size=24
performance_schema=off
#extra connection
extra_max_connections = 8
extra port = 33333



thread_handling

表示线程池模型。

thread_pool_size

表示线程池的group个数,一般设置为当前CPU核心数目。理想情况下,一个group一个活跃的工作线程,达到充分利用CPU的目的。

thread_pool_stall_limit

用于timer线程定期检查group是否"停滞",参数表示检测的间隔。

thread_pool_idle_timeout

当一个worker空闲一段时间后会自动退出,保证线程池中的工作线程在满足请求的情况下,保持比较低的水平。60秒

thread_pool_oversubscribe

该参数用于控制CPU核心上"超频"的线程数。这个参数设置值不含listen线程计数。

threadpool_high_prio_mode

表示优先队列的模式。

thread_pool_max_threads

限制线程池最大的线程数,超过将无法再创建更多的线程,默认为100000。

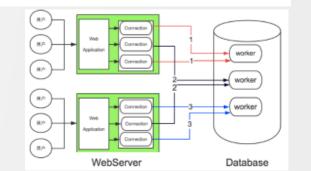
thread_pool_high_prio_tickets

最多语序多少次被放入高优先级队列中,默认为4294967295。

只有在thread_pool_high_prio_mode为transactions的时候才有效果

线程处理的最小单位是 statement(语句) 线程池实现在server端,通过创建一定数量的线程服务DB请求,相对于one-conection-per-thread的一个线程服务一个连接的方式,线程池服务的最小单位是语句,即一个线程可以对应多个活跃的连接。

每一个绿色的方框代表一个group,group数目由thread_pool_size参数决定。每个group包含一个优先队列和普通队列,包含一个listener线程和若干个工作线程,listener线程和worker线程可以动态转换,worker线程数目由工作负载决定,同时受到thread_pool_oversubscribe设置影响。此外,整个线程池有一个timer线程监控group,防止group"停滞"。



慢查询日志

slow_query_log

是否开启慢查询日志,1表示开启,0表示关闭。

log-slow-queries

旧版(5.6以下版本)MySQL数据库慢查询日志存储路径。可以不设置该参数,系统则会默认给一个缺省的文件host_name-slow.log

slow-query-log-file

新版(5.6及以上版本)MySQL数据库慢查询日志存储路径。可以不设置该参数,系统则会默认给一个缺省的文件host_name-slow.log

long query time

慢查询阈值,当查询时间多于设定的阈值时,记录日志。

log_queries_not_using_indexes

未使用索引的查询也被记录到慢查询日志中(可选项)。

log_output

日志存储方式。log_output='FILE'表示将日志存入文件,默认值是'FILE'。log_output='TABLE'表示将日志存入数据库,这样日志信息就会被写入到mysql.slow_log表中。MySQL数据库支持同时两种日志存储方式,配置的时候以逗号隔开即可,如:log_output='FILE,TABLE'。日志记录到系统的专用日志表中,要比记录到文件耗费更多的系统资源,因此对于需要启用慢查询日志,又需要能够获得更高的系统性能,那么建议优先记录到文件。



innotop

安装: yum install innotop

启动: innotop -u root -p '123'

帮助:?

```
Switch to a different mode:
  A Dashboard
                      I InnoDB I/O Info
                                            Q Query List
  B InnoDB Buffers
                      K InnoDB Lock Waits R InnoDB Row Ops
  C Command Summary L Locks
                                            S Variables & Status
  D InnoDB Deadlocks M Replication Status T InnoDB Txns
                      0 Open Tables
   F InnoDB FK Err
                                            U User Statistics
Actions:
  d Change refresh interval
                                  q Quit innotop
  k Kill a query's connection
                                  r Reverse sort order
   n Switch to the next connection s Choose sort column
                                   x Kill a query
   p Pause innotop
Other:
 TAB Switch to the next server group
                                     / Quickly filter what you see
  ! Show license and warranty
                                     = Toggle aggregation
  # Select/create server groups
                                     @ Select/create server connections
  $ Edit configuration settings
                                     \ Clear quick-filters
Press any key to continue
```

innotop

[RO] Query List (? for help)

查询列表:Q

When Load Cxns QPS Slow Se/In/Up/De% QCacheHit KCacheHit BpsIn BpsOut
Now 0.01 9 11.43 0 90/ 0/ 0 0.00% 100.00% 2.18k 3.47k
Total 0.00 2.93k 9.60 219 63/ 3/ 0/ 0 0.00% 40.00% 2.31k 27.35k

Cmd ID State User Host DB Time Query
1188 Sending data luokeyua localhost hk9lcoins 00:00.084 select count(*) from fentrustlog_vcoin l, fentrust_vcoin v where l.fen_fid = v.fid and v.fvi_fid = 16 and v.fvi2_fid = 10 and l.fcreatetime < '2018-04-22 09:30:00'

localhost, 2d22h, 11.43 QPS, 9

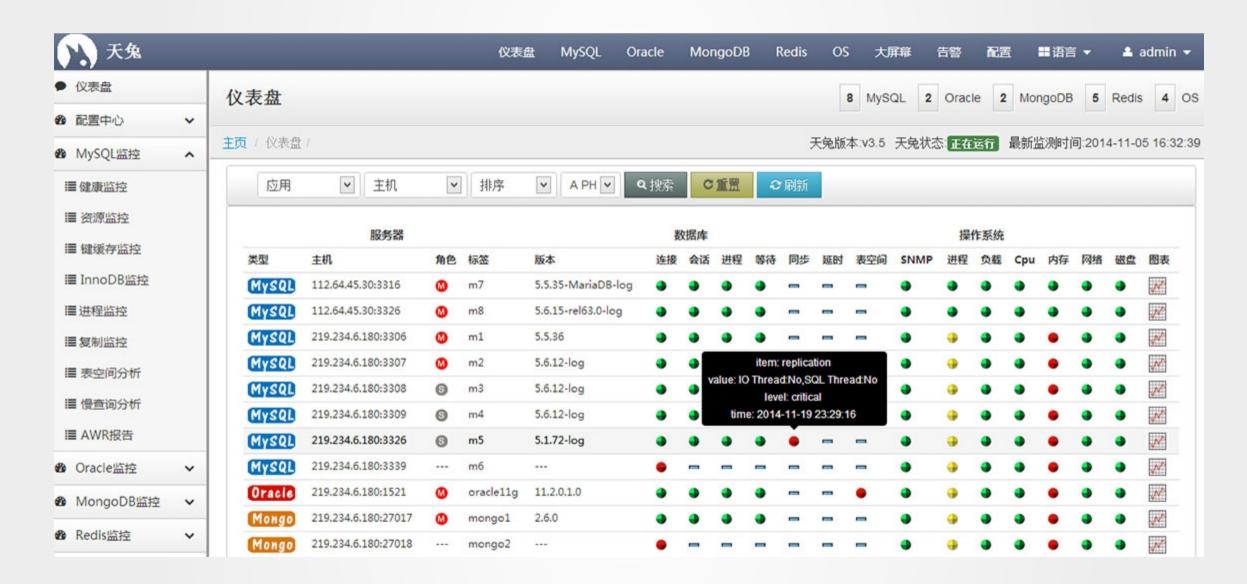
缓冲区:B

```
[RO] Dashboard (? for help)

Uptime MaxSQL ReplLag QPS Cxns Run Miss Lock Tbls Repl SQL 2d22h 20.75 9 1 76.71 0 400
```

命令统计:C

Command Summary				
Name	Value	Pct	Last Incr	Pct
Com_select	1554396	63.81%	2	11.76%
Com_set_option	518220	21.27%	6	35.29%
Com_commit	256271	10.52%	3	17.65%
Com_insert	88258	3.62%	1	5.88%
Com_update	9662	0.40%	Θ	0.00%
Com_show_fields	2822	0.12%	Θ	0.00%
Com_show_keys	2346	0.10%	Θ	0.00%
Com_change_db	911	0.04%	Θ	0.00%
Com_show_variables	554	0.02%	Θ	0.00%
Com_show_create_table	421	0.02%	Θ	0.00%
Com_show_tables	397	0.02%	Θ	0.00%
Com_show_table_status	339	0.01%	Θ	0.00%
Com_show_triggers	339	0.01%	Θ	0.00%
Com_admin_commands	217	0.01%	2	11.76%
Com_rollback	205	0.01%	Θ	0.00%
Com_show_status	197	0.01%	2	11.76%
Com_insert_select	151	0.01%	Θ	0.00%
Com_show_engine_statu	s 36	0.00%	Θ	0.00%
Com show master statu	s 24	0.00%	1	5.88%
Com altor table	22	A AA%	A	0 00%





主从复制配置

log-bin=mysql-bin

[必须]启用二进制日志

server-id=222

[必须]服务器唯一ID,默认是1,一般取IP最后一段

binlog-do-db=DB1

binlog-do-db=DB2 #如果备份多个数据库,重复设置这个选项即可

binlog-do-db=DB3 #需要同步的数据库,如果没有本行,即表示同步所有的数据库

binlog-ignore-db=mysql #被忽略的数据库

rpl semi sync slave enabled =1 #启用半同步复制

rpl_semi_sync_master_timeout=milliseconds

设置此参数值(ms),为了防止半同步复制在没有收到确认的情况下发生堵塞,如果Master在超时之前没有收到任何确认 ,将恢复到正常的异步复制,并继续执行没有半同步的复制操作。

rpl_semi_sync_master_wait_no_slave={ON|OFF}

如果一个事务被提交,但Master没有任何Slave的连接。默认情况下,Master会在时间限制范围内继续等待Slave的连接,并确认该事务已经被正确的写到磁盘上。可以使用此参数选项关闭这种行为,在这种情况下,如果没有Slave连接,Master就会恢复到异步复制。

master

GRANT REPLICATION SLAVE ON *.* to 'mysync'@'%' identified by 'q123456'; //一般不用root帐号, "%"表示所有客户端都可能连,只要帐号,密码正确,此处可用具体客户端IP代替,如192.168.145.226,加强安全。

slave

change master to master_host='192.168.145.222',master_user='mysync',master_password='q123456', master_log_file='mysql-bin.000004',master_log_pos=308;

主从复制配置

当有一个Slave失去连接后,不影响主库执行操作的时间,建库同样很快;但当所有Slave都关闭后,Master上建库时产生等待,当等待1s后才会执行库建操作;一旦超时,它会自动降级为异步,再执行不会再产生等待。
--此时的客户端已经不存在了

INSTALL PLUGIN rpl semi sync slave SONAME'semisync slave.so';

Rpl_semi_sync_master_clients

此状态变量报告了支持和注册的半同步复制已连接的Slave数量

Rpl_semi_sync_master_status

Master半同步复制的状态,1是活动状态,0是非活动状态--要么是因为他没有被启用,或是因为它已经恢复到异步复制。

Rpl_semi_sync_slave_status

Slave半同步复制的状态,1是已经被启用,且IO线程正在运行,0是非活动状态

MySQL在加载并开启Semi-sync插件后,每一个事务需等待备库接收日志后才返回给客户端。如果做的是小事务,两台主机的延迟又较小,则Semi-sync可以实现在性能很小损失的情况下的零数据丢失。

所以我们可以做多个备库,任何一个备库接收完成日志后,主库就可以返回给客户端了。

几个忠告

- 1、拓宽知识面(天文,地理,历史,文化,金融)
- 2、深入的了解行业知识(IT行业最牛逼的是别人只需学一个专业)
- 3、逻辑优化同样是优化(新补充的功能考虑普适性)
- 4、协作还是独行,这是个问题
- 5、品性的升华,远胜于技能的掌握