座右铭

云在青天水在瓶



MySQL 性能优化技巧

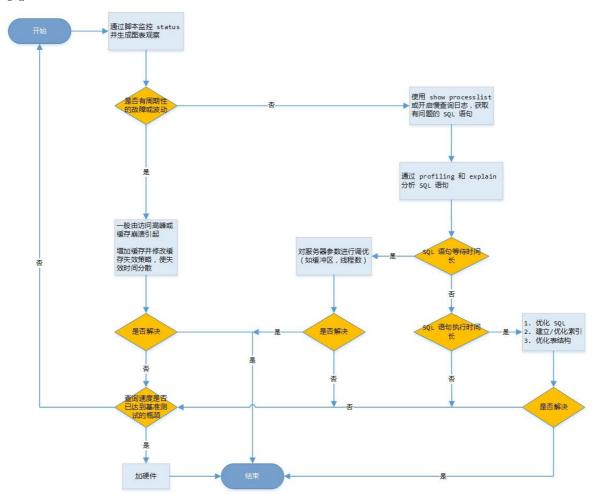
🖰 2017-10-07 | □数据库 | ● 1226

一、背景

最近公司项目添加新功能,上线后发现有些功能的列表查询时间很久。原因是新功能用到旧功能的接口,而这些旧接口的 SQL 查询语句关联5,6张表且编写不够规范,导致 MySQL 在执行 SQL 语句时索引失效,进行全表扫描。原本负责优化的同事有事请假回家,因此优化查询数据的问题落在笔者手中。笔者在查阅网上 SQL 优化的资料后成功解决了问题,在此从**全局角度**记录和总结 MySQL 查询优化相关技巧。

二、优化思路

数据查询慢,不代表 SQL 语句写法有问题。 首先,我们需要找到问题的源头才能"对症下药"。笔者用一张流程图展示 MySQL 优化的思路:



(http://images.extlight.com/mysql-optimized.jpg)

无需更多言语,从图中可以清楚地看出,导致数据查询慢的原因有多种,如:缓存失效,在此一段时间内由于高并发访问导致 MySQL 服务器崩溃;SQL 语句编写问题;MySQL 服务器参数问题;硬件配置限制 MySQL 服务性能问题等。

三、查看 MySQL 服务器运行的状态值

如果系统的并发请求数不高,且查询速度慢,可以忽略该步骤直接进行 SQL 语句调优步骤。

执行命令:

```
01. show status
```

由于返回结果太多,此处不贴出结果。其中,再返回的结果中,我们主要关注 "Queries"、"Threads_connected" 和 "Threads_running" 的值,即查询次数、线程连接数和线程运行数。

我们可以通过执行如下脚本监控 MySQL 服务器运行的状态值

执行该脚本 24 小时,获取 status.txt 里的内容,再次通过 awk 计算每秒请求 MySQL 服务的次数

```
01. awk '{q=$1-last;last=$1}{printf("%d %d %d\n",q,$2,$3)}' status.txt
```

复制计算好的内容到 Excel 中生成图表观察数据周期性。

如果观察的数据有周期性的变化,如上图的解释,需要修改缓存失效策略。

例如:

通过随机数在[3,6,9] 区间获取其中一个值作为缓存失效时间,这样分散了缓存失效时间,从而节省了一部分内存的消耗。 当访问高峰期时,一部分请求分流到未失效的缓存,另一部分则访问 MySQL 数据库,这样减少了 MySQL 服务器的压力。

四、获取需要优化的 SQL 语句

4.1 方式一: 查看运行的线程

执行命令:

```
01. show processlist
```

返回结果:

从返回结果中我们可以了解该线程执行了什么命令/50L语句以及执行的时间。实际应用中,查询的返回结果会有N条记录。

其中,**返回的 State 的值是我们判断性能好坏的关键**,其值出现如下内容,则该行记录的 SQL 语句需要优化:

```
01. Converting HEAP to MyISAM # 查询结果太大时,把结果放到磁盘,严重
02. Create tmp table #创建临时表,严重
03. Copying to tmp table on disk #把内存临时表复制到磁盘,严重
04. locked #被其他查询锁住,严重
05. loggin slow query #记录慢查询
06. Sorting result #排序
```

State 字段有很多值,如需了解更多,可以参看文章末尾提供的链接。

4.2 方式二: 开启慢查询日志

在配置文件 my.cnf 中的 [mysqld] 一行下边添加两个参数:

```
o1. slow_query_log = 1
o2. slow_query_log_file=/var/lib/mysql/slow-query.log
o3. long_query_time = 2
o4.
o5. log_queries_not_using_indexes = 1
```

其中, slow_query_log = 1表示开启慢查询;

slow_query_log_file 表示慢查询日志存放的位置;

long_query_time = 2表示查询 >= 2 秒才记录日志;

log_queries_not_using_indexes = 1 记录没有使用索引的 SQL 语句。

注意:slow_query_log_file 的路径不能随便写,否则 MySQL 服务器可能没有权限将日志文件写到指定的目录中。建议直接复制上文的路径。

修改保存文件后,重启 MySQL 服务。在 /var/lib/mysql/ 目录下会创建 slow-query.log 日志文件。连接 MySQL 服务端执行如下命令可以查看配置情况。

Q

```
01. show variables like 'slow_query%';
02.
03. show variables like 'long_query_time';
```

测试慢查询日志:

```
01. mysql> select sleep(2);

02. +-----+

03. | sleep(2) |

04. +----+

05. | 0 |

06. +-----+

1 row in set (2.00 sec)
```

打开慢查询日志文件

我们可以看到刚才执行了 2 秒的 5QL 语句被记录下来了。

虽然在慢查询日志中记录查询慢的 SOL 信息,但是日志记录的内容密集且不易查阅。因此,我们需要通过工具将 SOL 筛选出来。 MySOL 提供 mysqldumpslow 工具对日志进行分析。我们可以使用 mysqldumpslow --help 查看命令相关用法。

常用参数如下:

```
01.
    -s:排序方式,后边接着如下参数
02.
     c:访问次数
03.
     1:锁定时间
04.
     r:返回记录
     t:查询时间
05.
06.
    al:平均锁定时间
07.
    ar:平均返回记录书
08.
    at:平均查询时间
09.
    -t:返回前面多少条的数据
    -g:翻遍搭配一个正则表达式,大小写不敏感
10.
```

案例:

```
获取返回记录集最多的10个sql
mysqldumpslow -s r -t 10 /var/lib/mysql/slow-query.log
3.
5. 获取访问次数最多的10个sql
6. mysqldumpslow -s c -t 10 /var/lib/mysql/slow-query.log
6.
7. 获取按照时间排序的前10条里面含有左连接的查询语句
mysqldumpslow -s t -t 10 -g "left join" /var/lib/mysql/slow-query.log
```

五、分析 SQL 语句

5.1 方式一: explain

筛选出有问题的 SQL,我们可以使用 MySQL 提供的 explain 查看 SQL 执行计划情况(关联表,表查询顺序、索引使用情况等)。

用法:

```
01. explain select * from category;
```

返回结果:

字段解释:

- 1.id:select 查询序列号。id相同,执行顺序由上至下;id不同,id值越大优先级越高,越先被执行
- 2. select_type: 查询数据的操作类型,其值如下:
- 01. simple:简单查询,不包含子查询或 union
- 02. primary:包含复杂的子查询,最外层查询标记为该值
- 03. subquery:在 select 或 where 包含子查询,被标记为该值
- 04. derived:在 from 列表中包含的子查询被标记为该值, MySQL会递归执行这些子查询, 把结果放在临时表
- 05. union:若第二个 select 出现在 union 之后,则被标记为该值。若 union 包含在 from 的子查询中,外层 select 被标记为 derived
- 06. union result:从 union 表获取结果的 select
- 3. table:显示该行数据是关于哪张表
- 4. partitions: 匹配的分区
- 5. type: 表的连接类型, 其值, 性能由高到底排列如下:
- 01. system:表只有一行记录,相当于系统表
- 02. const:通过索引一次就找到,只匹配一行数据
- 03. eq_ref:唯一性索引扫描,对于每个索引键,表中只有一条记录与之匹配。常用于主键或唯一索引扫描
- 04. ref: 非唯一性索引扫描,返回匹配某个单独值的所有行。用于=、<或>操作符带索引的列
- 05. range:只检索给定范围的行,使用一个索引来选择行。一般使用between、>、<情况
- 06. index:只遍历索引树07. ALL:全表扫描,性能最差

注:前5种情况都是理想情况的索引使用情况。通常优化至少到range级别,最好能优化到 ref

- 6. possible_keys:指出 MySQL 使用哪个索引在该表找到行记录。如果该值为 NULL,说明没有使用索引,可以建立索引提高性能
- 7. key:显示 MySQL 实际使用的索引。如果为 NULL,则没有使用索引查询
- 8. key_len:表示索引中使用的字节数,通过该列计算查询中使用的索引的长度。在不损失精确性的情况下,长度越短越好显示的是索引字段的最大长度,并非实际使用长度
- 9. ref: 显示该表的索引字段关联了哪张表的哪个字段
- 10. rows:根据表统计信息及选用情况,大致估算出找到所需的记录或所需读取的行数,数值越小越好
- 11. filtered:返回结果的行数占读取行数的百分比,值越大越好
- 12. extra: 包含不合适在其他列中显示但十分重要的额外信息,常见的值如下:
- 01. using filesort:说明 MySQL 会对数据使用一个外部的索引排序,而不是按照表内的索引顺序进行读取。出现该值,应该优化 SQL
- 02. using temporary:使用了临时表保存中间结果,MySQL 在对查询结果排序时使用临时表。常见于排序 order by 和分组查询 group by。
- 03. using index:表示相应的 select 操作使用了覆盖索引,避免了访问表的数据行,效率不错
- 04. using where: where 子句用于限制哪一行
- 05. using join buffer: 使用连接缓存
- 06. distinct:发现第一个匹配后,停止为当前的行组合搜索更多的行

注意:出现前2个值, SQL 语句必须要优化。

5.2 方式二: profiling

使用 profiling 命令可以了解 SQL 语句消耗资源的详细信息 (每个执行步骤的开销)。

5.2.1 查看 profile 开启情况

```
01. select @@profiling;
```

返回结果:

```
01. mysql> select @@profiling;

02. +-----+

03. | @@profiling |

04. +-----+

05. | 0 |

06. +------+

1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

0表示关闭状态,1表示开启

5.2.2 启用 profile

```
01. set profiling = 1;
```

返回结果:

```
01. mysql> set profiling = 1;
02. Query OK, 0 rows affected, 1 warning (0.00 sec)
03.
04. mysql> select @@profiling;
05. +-----+
06. | @@profiling |
07. +-----+
08. | 1 |
09. +------+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

在连接关闭后, profiling 状态自动设置为关闭状态。

5.2.3 查看执行的 SQL 列表

```
01. show profiles;
```

返回结果:

```
01.
   mysql> show profiles;
02.
   +-----
03. | Query_ID | Duration | Query
04. | +-----+
05. | 1 | 0.00062925 | select @@profiling |
06. | 2 | 0.00094150 | show tables
07. | 3 | 0.00119125 | show databases |
08. | 4 | 0.00029750 | SELECT DATABASE()
09. | 5 | 0.00025975 | show databases |
10. | 6 | 0.00023050 | show tables
11. | 7 | 0.00042000 | show tables
                                   -1
12. | 8 | 0.00260675 | desc role
13. | 9 | 0.00074900 | select name,is_key from role |
14.
15. 9 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

该命令执行之前,需要执行其他 SQL 语句才有记录。

5.2.4 查询指定 ID 的执行详细信息

```
01. show profile for query Query_ID;
```

返回结果:

```
01.
    mysql> show profile for query 9;
02.
    +-----+
    | Status
                | Duration |
03.
04.
               | 0.000207 |
05.
    starting
06.
    | checking permissions | 0.000010 |
    | Opening tables | | 0.000042 |
07.
NΒ
               | 0.000050 |
    | System lock | | 0.000012 |
09.
10.
    | optimizing | 0.000003 |
    | statistics | 0.000011 |
11.
    | preparing | | 0.000011 |
12.
    | executing | 0.000002 |
13.
    | Sending data | | 0.000362 |
14.
              | 0.000006 |
15.
    | query end | | 0.000006 |
16.
17.
    | closing tables | 0.000006 |
18.
    | freeing items | 0.000011 |
    19
20.
    15 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

每行都是状态变化的过程以及它们持续的时间。 Status 这一列和 show processlist 的 State 是一致的。因此,需要优化的注意点与上文描述的一样。

其中, Status 字段的值同样可以参考末尾链接。

5.2.5 获取 CPU、 Block IO 等信息

```
show profile block io,cpu for query Query_ID;
show profile cpu,block io,memory,swaps,context switches,source for query Query_ID;
show profile all for query Query_ID;
```

六、优化手段

主要以查询优化、索引使用和表结构设计方面进行讲解。

6.1 查询优化

- 1. 避免 SELECT * , 需要什么数据 , 就查询对应的字段。
- 2. 小表驱动大表,即小的数据集驱动大的数据集。如:以 A, B两表为例,两表通过 id 字段进行关联。

```
3 B 表的数据集小于 A 表时 , 用 in 优化 exist ; 使用 in , 两表执行顺序是先查 B 表 , 再查 A 表 select * from A where id in (select id from B)
3 Select * from A where id in (select id from B)
3 当 A 表的数据集小于 B 表时 , 用 exist 优化 in ; 使用 exists , 两表执行顺序是先查 A 表 , 再查 B 表 select * from A where exists (select 1 from B where B.id = A.id)
```

- 3.一些情况下,可以使用连接代替子查询,因为使用 join,MySQL 不会在内存中创建临时表。
- 4. 适当添加冗余字段,减少表关联。
- 5. 合理使用索引(下文介绍)。如:为排序、分组字段建立索引,避免 filesort 的出现。

6.2 索引使用

6.2.1 适合使用索引的场景

- 1. 主键自动创建唯一索引
- 2. 频繁作为查询条件的字段
- 3. 查询中与其他表关联的字段
- 4. 查询中排序的字段
- 5. 查询中统计或分组字段

6.2.2 不适合使用索引的场景

1. 频繁更新的字段

- 2. where 条件中用不到的字段
- 3. 表记录太少
- 4. 经常增删改的表
- 5. 字段的值的差异性不大或重复性高

#6.2.3 索引创建和使用原则

- 1. 单表查询:哪个列作查询条件,就在该列创建索引
- 2. 多表查询:left join 时,索引添加到右表关联字段; right join 时,索引添加到左表关联字段
- 3. 不要对索引列进行任何操作(计算、函数、类型转换)
- 4. 索引列中不要使用!=, <> 非等于
- 5. 索引列不要为空,且不要使用 is null 或 is not null 判断
- 6. 索引字段是字符串类型,查询条件的值要加"单引号,避免底层类型自动转换

违背上述原则可能会导致索引失效,具体情况需要使用 explain 命令进行查看

6.2.4 索引失效情况

除了违背索引创建和使用原则外,如下情况也会导致索引失效:

- 1. 模糊查询时,以%开头
- 2. 使用 or 时,如:字段1(非索引) or字段2(索引)会导致索引失效。
- 3. 使用复合索引时,不使用第一个索引列。

index(a,b,c) , 以字段 a,b,c 作为复合索引为例:

语句	索引是否生效
where a = 1	是,字段 a 索引生效
where a = 1 and b = 2	是,字段 a 和 b 索引生效
where a = 1 and b = 2 and c = 3	是,全部生效
where b = 2 或 where c = 3	否
where a = 1 and c = 3	字段 a 生效,字段 c 失效
where $a = 1$ and $b > 2$ and $c = 3$	字段 a , b 生效 , 字段 c 失效
where a = 1 and b like 'xxx%' and c = 3	字段 a , b 生效 , 字段 c 失效

6.3 数据库表结构设计

6.3.1 选择合适的数据类型

- 1. 使用可以存下数据最小的数据类型
- 2. 使用简单的数据类型。int 要比 varchar 类型在mysql处理简单
- 3. 尽量使用 tinyint、smallint、mediumint 作为整数类型而非 int
- 4. 尽可能使用 not null 定义字段,因为 null 占用4字节空间
- 5. 尽量少用 text 类型,非用不可时最好考虑分表
- 6. 尽量使用 timestamp 而非 datetime
- 7. 单表不要有太多字段,建议在20以内

6.3.2 表的拆分

当数据库中的数据非常大时,查询优化方案也不能解决查询速度慢的问题时,我们可以考虑拆分表,让每张表的数据量变小,从而提高查询效率。

- 1. 垂直拆分:将表中多个列分开放到不同的表中。例如用户表中一些字段经常被访问,将这些字段放在一张表中,另外一些不常用的字段放在另一张表中。 插入数据时,使用事务确保两张表的数据一致性。
- 2. 水平拆分:按照行进行拆分。例如用户表中,使用用户ID,对用户ID取10的余数,将用户数据均匀的分配到0~9的10个用户表中。查找时也按照这个规则查询数据。

6.3.3 读写分离

一般情况下对数据库而言都是"读多写少"。换言之,数据库的压力多数是因为大量的读取数据的操作造成的。我们可以采用数据库集群的方案,使用一个库作为主库,负责写入数据;其他库为从库,负责读取数据。这样可以缓解对数据库的访问压力。

七、服务器参数调优

7.1 内存相关

sort_buffer_size 排序缓冲区内存大小

join_buffer_size 使用连接缓冲区大小

read_buffer_size 全表扫描时分配的缓冲区大小

7.2 IO 相关

Innodb_log_file_size 事务日志大小

Innodb_log_files_in_group 事务日志个数

Innodb_log_buffer_size 事务日志缓冲区大小

Innodb_flush_log_at_trx_commit 事务日志刷新策略,其值如下:

- 0:每秒进行一次 log 写入 cache,并 flush log 到磁盘
- 1:在每次事务提交执行 log 写入 cache,并 flush log 到磁盘
- 2:每次事务提交,执行log数据写到cache,每秒执行一次flushlog到磁盘

7.3 安全相关

expire_logs_days 指定自动清理 binlog 的天数

max_allowed_packet 控制 MySQL 可以接收的包的大小

skip_name_resolve 禁用 DNS 查找

read_only 禁止非 super 权限用户写权限

skip_slave_start 级你用 slave 自动恢复

7.4 其他

max_connections 控制允许的最大连接数

tmp_table_size 临时表大小

max_heap_table_size 最大内存表大小

笔者并没有使用这些参数对 MySQL 服务器进行调优,具体详情介绍和性能效果请参考文章末尾的资料或另行百度。

八、硬件选购和参数优化

硬件的性能直接决定 MySQL 数据库的性能瓶颈,直接决定 MySQL 数据库的运行数据和效率。

作为软件开发程序员,我们主要关注软件方面的优化内容,以下硬件方面的优化作为了解即可

#8.1 内存相关

内存的 IO 比硬盘的速度快很多,可以增加系统的缓冲区容量,使数据在内存停留的时间更长,以减少磁盘的 IO

8.2 磁盘 I/O 相关

- 1. 使用 SSD 或 PCle SSD 设备,至少获得数百倍甚至万倍的 IOPS 提升
- 2. 购置阵列卡同时配备 CACHE 及 BBU 模块,可以明显提升 IOPS
- 3. 尽可能选用 RAID-10 , 而非 RAID-5

8.3 配置 CUP 相关

在服务器的 BIOS 设置中,调整如下配置:

- 1. 选择 Performance Per Watt Optimized (DAPC) 模式,发挥 CPU 最大性能
- 2. 关闭 C1E 和 C States 等选项,提升 CPU 效率
- 3. Memory Frequency (内存频率)选择 Maximum Performance

九、参考资料

• https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-status.html (https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-status.html) show status 语法

https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-processlist.html (https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-processlist.html

processlist.html)

show processlist 语法

https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/general-thread-states.html (https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/general-thread-

states.html

线程状态

- https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/explain-output.html (https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/explain-output.html)
 explain 语法
- https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-profile.html (https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-profile.html) show profile 语法

- http://blog.csdn.net/nightelve/article/details/17393631 (http://blog.csdn.net/nightelve/article/details/17393631) MySQL 服务器参 数调优
- http://blog.csdn.net/qq_22929803/article/details/51237056 (http://blog.csdn.net/qq_22929803/article/details/51237056) MySQL 服务器参数调优
- http://blog.chinaunix.net/uid-11640640-id-3426908.html)
 http://blog.chinaunix.net/uid-11640640-id-3426908.html)
- https://segmentfault.com/a/1190000006158186 (https://segmentfault.com/a/1190000006158186)
- http://blog.csdn.net/gzh0222/article/details/7976127 (http://blog.csdn.net/gzh0222/article/details/7976127)

凸0 億分享

本文作者: MoonlightL

本文链接:

https://www.extlight.com/2017/10/07/MySQL-性能优化技巧/ (https://www.extlight.com/2017/10/07/MySQL-性能优化技巧/)版权声明: 本博客所有文章除特别声明外均为原创,采用 CC BY-NC-SA 4.0 (https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/) 许可协议。转载请在文章开头明显位置注明原文链接和作者等相关信息,明确指出修改(如有),并通过 E-mail 等方式告知,谢谢合作!

上一篇:《Centos 7.2 安装和卸载 MySQL 5.7》(/2017/10/02/Centos-7.2-安装和卸载-MySQL-5.7/)

下一篇:《原生 Javascript 编写俄罗斯方块》 (/2017/10/08/原生-Javascript-编写俄罗斯方块/)

评论



Copyright@2018. Design by MoonlightL

(https://github.com/moonlightL)

浙ICP备17044933号 (http://www.miitbeian.gov.cn/)