

09 为何count(*)这么慢？

更新时间：2019-08-15 11:38:33



“

书是人类进步的阶梯。

——高尔基

”

比如你维护着一张电商订单表，业务的需求是查找所有订单数，开发很快能写出对应的 SQL：

```
select count(*) from order_01;
```

但你是否会发现，如果这张表很大后，这条 SQL 会非常耗时。

今天我们就一起重新认识下 count()，并想办法去优化这类 SQL。

老规矩，先创建测试表并写入数据。

```

use muke; /* 使用muke这个database */
drop table if exists t1; /* 如果表t1存在则删除表t1 */

CREATE TABLE `t1` (
  `id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  `a` int(11) DEFAULT NULL,
  `b` int(11) NOT NULL,
  `c` int(11) DEFAULT NULL,
  `d` int(11) DEFAULT NULL,
  PRIMARY KEY (`id`),
  KEY `idx_a` (`a`),
  KEY `idx_b` (`b`)
) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT=4 DEFAULT CHARSET=utf8mb4;

drop procedure if exists insert_t1; /* 如果存在存储过程insert_t1，则删除 */
delimiter ;;
create procedure insert_t1() /* 创建存储过程insert_t1 */
begin
declare i int; /* 声明变量i */
set i=1; /* 设置i的初始值为1 */
while(i<=10000)do /* 对满足i<=10000的值进行while循环 */
insert into t1(a,b,c,d) values(i,i,i,i); /* 写入表t1中a、b两个字段，值都为当前的值 */
set i=i+1; /* 将i加1 */
end while;
end;;
delimiter ; /* 创建批量写入10000条数据到表t1的存储过程insert_t1 */
call insert_t1(); /* 运行存储过程insert_t1 */

insert into t1(a,b,c,d) values (null,10001,10001,10001),(10002,10002,10002,10002);

drop table if exists t2; /* 如果表t2存在则删除表t2 */
create table t2 like t1; /* 创建表t2，表结构与t1一致 */
alter table t2 engine =myisam; /* 把t2表改为MyISAM存储引擎 */
insert into t2 select * from t1; /* 把t1表的数据转到t2表 */

CREATE TABLE `t3` (
  `id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  `a` int(11) DEFAULT NULL,
  `b` int(11) NOT NULL,
  `c` int(11) DEFAULT NULL,
  `d` int(11) DEFAULT NULL,
  PRIMARY KEY (`id`)
) ENGINE=InnoDB CHARSET=utf8mb4;
insert into t3 select * from t1; /* 把t1表的数据转到t3表 */

```

1 重新认识 count()

1.1 count(a) 和 count(*) 的区别

当 count() 统计某一列时，比如 count(a)，a 表示列名，是不统计 null 的。

比如测试表 t1，我们插入了字段 a 为 null 的数据，我们来对 a 做一次 count()：

```
select count(a) from t1;
```

```

mysql> select count(a) from t1;
+-----+
| count(a) |
+-----+
|    10001 |
+-----+
1 row in set (0.01 sec)

```

实际在数据写入时，写入了 10002 行数据。因此，对 a 字段为 null 的这一行不做统计。

而 `count(*)` 无论是否包含空值，都会统计。

我们对测试表 `t1` 执行一次 `count(*)`:

```
select count(*) from t1;
```

```
mysql> select count(*) from t1;
+-----+
| count(*) |
+-----+
|      10002 |
+-----+
1 row in set (0.01 sec)
```

显然，统计的是所有的行。因此，如果希望知道结果集的行数，最好使用 `count(*)`。

1.2 MyISAM 引擎和 InnoDB 引擎 `count(*)` 的区别

对于 `MyISAM` 引擎，如果没有 `where` 子句，也没检索其它列，那么 `count(*)` 将会非常快。因为 `MyISAM` 引擎会把表的总行数存在磁盘上。

首先我们看下对 `t2` 表（存储引擎为 `MyISAM`）不带 `where` 子句做 `count(*)` 的执行计划：

```
explain select count(*) from t2;
```

```
mysql> explain select count(*) from t2;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | NULL | NULL | NULL | NULL | NULL | NULL | NULL | NULL | NULL | Select tables optimized away |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

在 `Extra` 字段发现“`Select tables optimized away`”关键字，表示是从 `MyISAM` 引擎维护的准确行数上获取到的统计值。

而 `InnoDB` 并不会保留表中的行数，因为并发事务可能同时读取到不同的行数。所以执行 `count(*)` 时都是临时去计算的，会比 `MyISAM` 引擎慢很多。

我们看下对 `t1` 表（存储引擎为 `InnoDB`）执行 `count(*)` 的执行计划：

```
mysql> explain select count(*) from t1;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t1 | NULL | index | NULL | idx_b | 4 | NULL | 10109 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

发现使用的是 `b` 字段的索引 `idx_b`，并且扫描行数是 10109，表示会遍历 `b` 字段的索引树去计算表的总量。

对比 `MyISAM` 引擎和 `InnoDB` 引擎 `count(*)` 的区别，可以知道：

- `MyISAM` 会维护表的总行数，放在磁盘中，如果有 `count(*)` 的需求，直接返回这个数据
- 但是 `InnoDB` 就会去遍历普通索引树，计算表数据总量

在上面这个例子，`InnoDB` 表 `t1` 在执行 `count(*)` 时，为什么会走 `b` 字段的索引而不是走主键索引呢？下面我们分析下：

1.3 MySQL 5.7.18 前后 `count(*)` 的区别

在 `MySQL 5.7.18` 之前，`InnoDB` 通过扫描聚簇索引来处理 `count(*)` 语句。

从 MySQL 5.7.18 开始，通过遍历最小的可用二级索引来处理 `count(*)` 语句。如果不存在二级索引，则扫描聚簇索引。但是，如果索引记录不完全在缓存池中的话，处理 `count(*)` 也是比较久的。

新版本为什么会使用二级索引来处理 `count(*)` 语句呢？

原因是 InnoDB 二级索引树的叶子节点上存放的是主键，而主键索引树的叶子节点上存放的是整行数据，所以二级索引树比主键索引树小。因此优化器基于成本的考虑，优先选择的是二级索引。所以 `count(主键)` 其实没 `count (*)` 快。

1.4 `count(1)` 比 `count(*)` 快吗？

在前面我们知道 `count(*)` 无论是否包含空值，所有结果都会统计。

而 `count(1)` 中的 1 是恒真表达式，因此也会统计所有结果。

所以 `count(1)` 和 `count(*)` 统计结果没差别。

我们来对比 `count(1)` 和 `count(*)` 的执行计划：

```
mysql> explain select count(1) from t1;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t1 | NULL | index | NULL | idx_b | 4 | NULL | 10109 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)

mysql> explain select count(*) from t1;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t1 | NULL | index | NULL | idx_b | 4 | NULL | 10109 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

执行计划一样，所以 `count(1)` 并不比 `count(*)` 快。

重新认识 `count()` 之后，你是否有了一些 `count()` 的优化思路呢？

下面一起讨论下 `count()` 优化：

2 哪些方法可以加快 `count()`

2.1 `show table status`

有时，我们只需要知道某张表的大概数据量，这种情况就可以使用 `show table status`，具体用法如下：

```
show table status like 't1';
```

```
mysql> show table status like 't1'\G
***** 1. row *****
      Name: t1
      Engine: InnoDB
      Version: 10
      Row format: Dynamic
      Rows: 10109
      Avg_row_length: 45
      Data_length: 458752
      Max_data_length: 0
      Index_length: 344064
      Data_free: 0
      Auto_increment: 10006
      Create_time: 2019-07-04 08:57:14
      Update_time: 2019-07-04 08:59:31
      Check_time: NULL
      Collation: utf8mb4_general_ci
      Checksum: NULL
      Create_options:
      Comment:
1 row in set (0.00 sec)
```

如上图，Rows 这列就表示这张表的行数。这种方式获取 InnoDB 表的行数非常快。

但是，这个值是个估算值，可能与实际值相差 40% 到 50%。（对于 Rows 这个字段更详细的解释，可以参考官方手册：<https://dev.mysql.com/doc/refman/5.7/en/show-table-status.html>）

所以，如果需要比较精确的表记录总数，此方法就行不通了。

2.2 用 Redis 做计数器

在有些业务场景，对于某一张表，count() 可能会频繁用到，直接执行 count(*) 可能会比较慢，并且影响数据库性能；使用 show table status 又不准确，此时可以考虑结合 Redis 做计数器。用法大致如下：

首先初始化时，执行一次精确计数：

```
select count(*) from t1;
```

```
mysql> select count(*) from t1;
+-----+
| count(*) |
+-----+
|    10002 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

表此时的总数是 10002，把这个值赋给 Redis 中一个 key，命令如下：

```
set t1_count 10002
```

```
127.0.0.1:7000> set t1_count 10002
OK
```

当表 t1 写入一条数据时：

```
insert into t1(a,b,c,d) values (10003,10003,10003,10003);
```

把 Redis 中 t1_count 这个 key 的值加 1，命令如下：

```
INCR t1_count
```

```
127.0.0.1:7000> INCR t1_count  
(integer) 10003
```

当表 **t1** 删除一条数据时:

```
delete from t1 where id=10003;
```

把 Redis 中 **t1_count** 这个 key 的值减 1, 命令如下:

```
DECR t1_count
```

```
127.0.0.1:7000> DECR t1_count  
(integer) 10002
```

而业务需要查找表 **t1** 数据量时, 只要到 Redis 中执行:

```
get t1_count
```

```
127.0.0.1:7000> get t1_count  
"10002"
```

这里对 **Redis** 的计数做一些补充:

INCR t1_count 表示为键 **t1_count** 存储的数字值加 1

DECR t1_count 表示为键 **t1_count** 存储的数字值减 1

如果一次需要增加或者删除多行, 用法如下:

```
INCRBY t1_count 10
```

表示一次为键 **t1_count** 存储的数字值加 10。

```
DECRBY t1_count 10
```

表示一次为键 **t1_count** 存储的数字值减 10。

通过 **Redis** 计数的方式, 获取表的数据量比 **show table status** 准确, 并且速度也比较快。

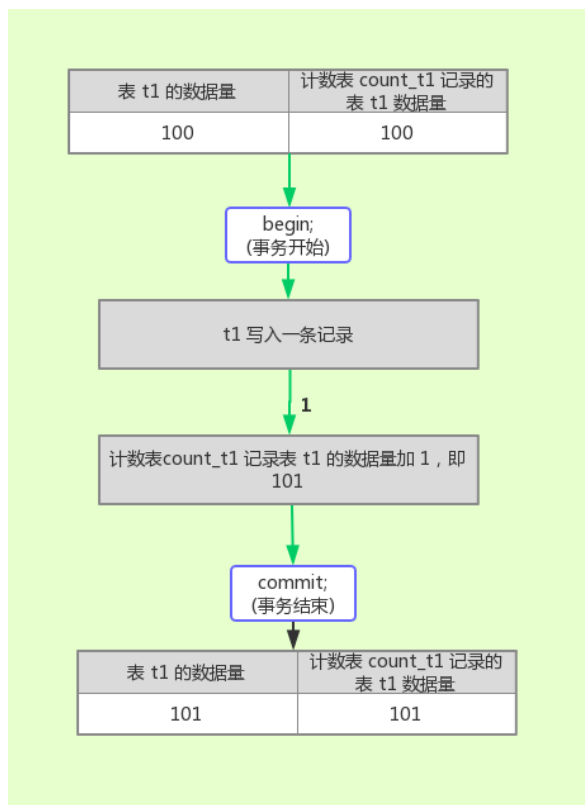
但是这种方法还是有缺点的。试想, 在表 **t1** 写入数据到 **Redis**, 再到把 **t1_count** 加 1, 总会存在一个时间差, 如果这中间另外一个 **session** 去读取 **Redis** 中 **t1_count** 的值, 此时 **t1_count** 的值没增加, 但是表的实际数据行已经增加了, 是不是结果就不准确了呢? 我们在看下有没有更好的办法?

2.3 增加计数表

还是按照 2.2 中的方式, 只是计数这一步操作我们用 **MySQL** 中一张 **InnoDB** 表来代替。

而数据写入操作和计数操作都放在一个事务中, 就可以避免 2.2 中出现计数不准确的情况。

我们通过下图来看下计数整个过程：



因为放在同一个事务里，在图中 1 这个位置点，因为事务还没提交，所以表 t1 写入一条记录本身就对其它 session 不可见，此时其它 session 去执行 `select count(*) from t1` 和查计数表 `count_t1` 的记录都是一样的，为 101。不会出现用 Redis 计数时，表实际总数与计数器的值不一致的情况。

3 总结

本节首先讲解了 `count(a)` 和 `count(*)` 的区别。曾经遇到过这种情况，某个同事想要统计表的数据总量，因为考虑到某个字段（比如字段名就是 `a` 吧）有索引，就写成了 `select count(a)`，碰巧 `a` 字段存在 `null`，导致结果不准确。

然后对比了 MyISAM 引擎和 InnoDB 引擎 `count(*)` 的区别，也说明了为什么 MyISAM 引擎执行 `count(*)` 可以这么快，并提到了使用二级索引来处理 `count(*)` 语句比使用主键索引处理 `count(*)` 效率更高。还有就是 `count(1)` 和 `count(*)` 其实执行效率差不多。

后面提到几种优化 `count()` 的方式：

- `show table status`：能快速获取结果，但是结果不准确；
- 用 Redis 做计数器：能快速获取结果，比 `show table status` 结果准确，但是并发场景计数可能不准确；
- 增加 InnoDB 计数表：能快速获取结果，利用了事务特性确保了计数的准确，也是比较推荐的方法。

4 问题

对于本节的测试表 t1，我们如果按照下面这条 SQL 统计表的总数据量，得到的值会准确吗？

```
select count(*) from t1 force index (idx_a);
```

注意，`a` 字段存在 `null`。

你可以通过实验验证一下，欢迎将你的理解写在留言中。

5 参考资料

《高性能 MySQL》（第三版）：6.7.1 优化 COUNT() 查询

《MySQL 5.7 Reference Manual》：[14.6.1.6 Limits on InnoDB Tables](#)

《MySQL 5.7 Reference Manual》：[12.20.1 Aggregate \(GROUP BY\) Function Descriptions](#)

《MySQL 5.7 Reference Manual》：[13.7.5.36 SHOW TABLE STATUS Syntax](#)

}



08 Join语句可以这样优化

10 为什么添加索引能提高查询速度?

