



37 | 什么时候会使用内部临时表？

2019-02-06 林晓斌

MySQL实战45讲

[进入课程 >](#)



讲述：林晓斌

时长 13:51 大小 12.70M



今天是大年初二，在开始我们今天的学习之前，我要先和你道一声春节快乐！

在第 16和第 34篇文章中，我分别和你介绍了 sort buffer、内存临时表和 join buffer。这三个数据结构都是用来存放语句执行过程中的中间数据，以辅助 SQL 语句的执行的。其中，我们在排序的时候用到了 sort buffer，在使用 join 语句的时候用到了 join buffer。

然后，你可能会有这样的疑问，MySQL 什么时候会使用内部临时表呢？

今天这篇文章，我就先给你举两个需要用到内部临时表的例子，来看看内部临时表是怎么工作的。然后，我们再来分析，什么情况下会使用内部临时表。

union 执行流程

为了便于量化分析，我用下面的表 t1 来举例。

 复制代码

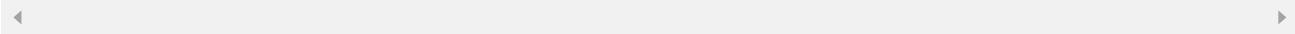
```
1 create table t1(id int primary key, a int, b int, index(a));
2 delimiter ;;
3 create procedure idata()
4 begin
5     declare i int;
6
7     set i=1;
8     while(i<=1000)do
9         insert into t1 values(i, i, i);
10        set i=i+1;
11    end while;
12 end;;
13 delimiter ;
14 call idata();
```



然后，我们执行下面这条语句：

 复制代码

```
1 (select 1000 as f) union (select id from t1 order by id desc limit 2);
```



这条语句用到了 union，它的语义是，取这两个子查询结果的并集。并集的意思就是这两个集合加起来，重复的行只保留一行。

下图是这个语句的 explain 结果。

```
mysql> explain (select 1000 as f) union (select id from t1 order by id desc limit 2);
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | PRIMARY   | NULL  | NULL      | NULL  | NULL       | NULL | NULL    | NULL | NULL | NULL    | NULL | No tables used |
| 2 | UNION     | t1    | NULL      | index | NULL       | PRIMARY | 4      | NULL | 2    | 100.00 | Using index |
| NULL | UNION RESULT | <union1,2> | NULL  | ALL    | NULL       | NULL | NULL    | NULL | NULL | NULL    | NULL | Using temporary |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

图 1 union 语句 explain 结果

可以看到：

第二行的 key=PRIMARY , 说明第二个子句用到了索引 id。

第三行的 Extra 字段 , 表示在对子查询的结果集做 union 的时候 , 使用了临时表 (Using temporary)。

这个语句的执行流程是这样的 :

1. 创建一个内存临时表 , 这个临时表只有一个整型字段 f , 并且 f 是主键字段。
2. 执行第一个子查询 , 得到 1000 这个值 , 并存入临时表中。
3. 执行第二个子查询 :

拿到第一行 id=1000 , 试图插入临时表中。但由于 1000 这个值已经存在于临时表了 , 违反了唯一性约束 , 所以插入失败 , 然后继续执行 ;

取到第二行 id=999 , 插入临时表成功。

4. 从临时表中按行取出数据 , 返回结果 , 并删除临时表 , 结果中包含两行数据分别是 1000 和 999。

这个过程的流程图如下所示 :

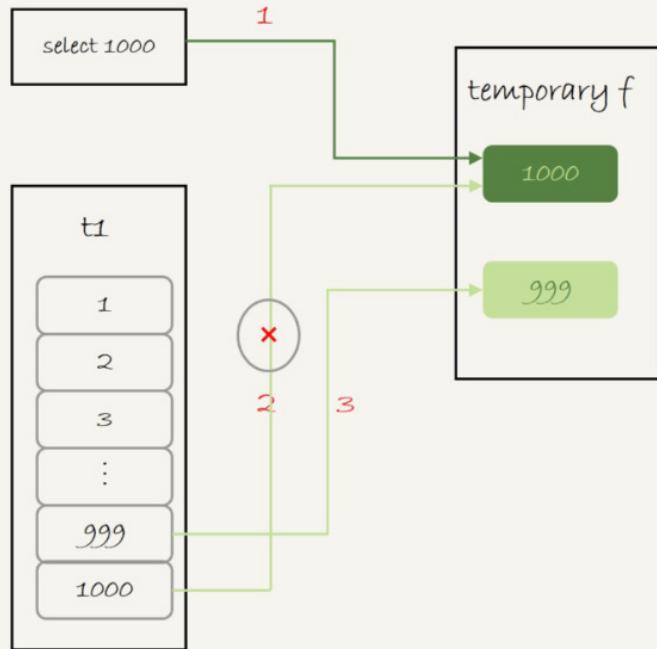


图 2 union 执行流程

可以看到，这里的内存临时表起到了暂存数据的作用，而且计算过程还用上了临时表主键 id 的唯一性约束，实现了 union 的语义。

顺便提一下，如果把上面这个语句中的 union 改成 union all 的话，就没有了“去重”的语义。这样执行的时候，就依次执行子查询，得到的结果直接作为结果集的一部分，发给客户端。因此也就不需要临时表了。

```
mysql> explain (select 1000 as f) union all (select id from t1 order by id desc limit 2);
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | PRIMARY | NULL | No tables used |
| 2 | UNION | t1 | NULL | index | NULL | PRIMARY | 4 | NULL | 2 | 100.00 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

图 3 union all 的 explain 结果

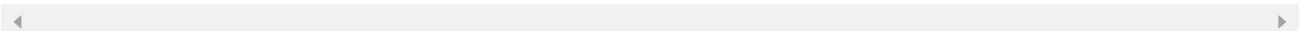
可以看到，第二行的 Extra 字段显示的是 Using index，表示只使用了覆盖索引，没有用临时表了。

group by 执行流程

另外一个常见的使用临时表的例子是 group by，我们来看一下这个语句：

 复制代码

```
1 select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m;
```



这个语句的逻辑是把表 t1 里的数据，按照 $\text{id} \% 10$ 进行分组统计，并按照 m 的结果排序后输出。它的 explain 结果如下：

```
mysql> explain select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE     | t1    | NULL      | index | PRIMARY,a    | a   | 5       | NULL | 1000 | 100.00 | Using index; Using temporary; Using filesort |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

图 4 group by 的 explain 结果

在 Extra 字段里面，我们可以看到三个信息：

Using index，表示这个语句使用了覆盖索引，选择了索引 a，不需要回表；

Using temporary，表示使用了临时表；

Using filesort，表示需要排序。

这个语句的执行流程是这样的：

1. 创建内存临时表，表里有两个字段 m 和 c，主键是 m；
2. 扫描表 t1 的索引 a，依次取出叶子节点上的 id 值，计算 $\text{id} \% 10$ 的结果，记为 x；
如果临时表中没有主键为 x 的行，就插入一个记录 (x,1);
如果表中有主键为 x 的行，就将 x 这一行的 c 值加 1；
3. 遍历完成后，再根据字段 m 做排序，得到结果集返回给客户端。

这个流程的执行图如下：

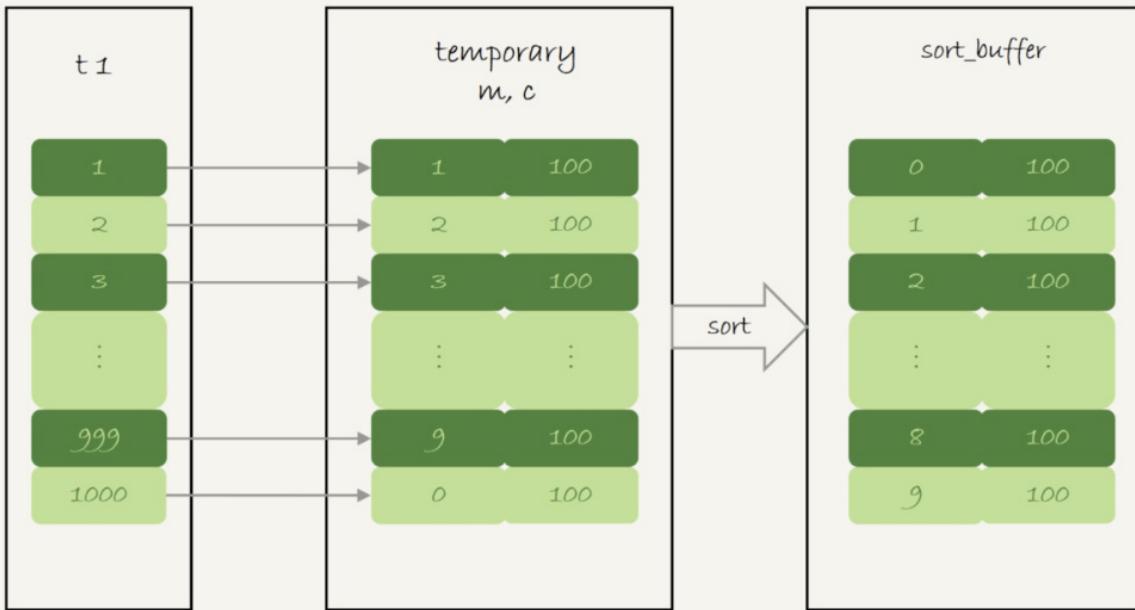


图 5 group by 执行流程

图中最后一步，对内存临时表的排序，在[第 17 篇文章](#)中已经有过介绍，我把图贴过来，方便你回顾。

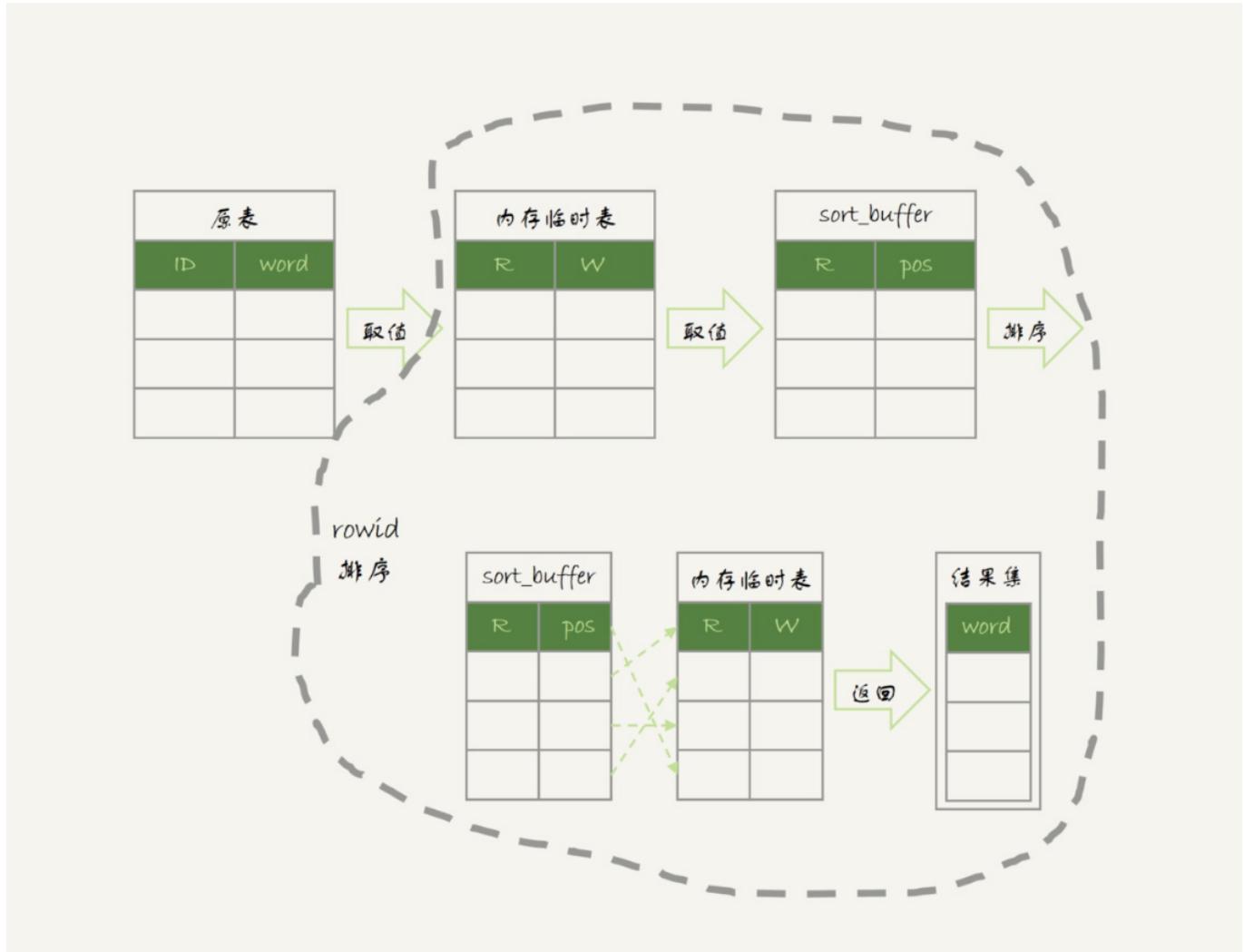


图 6 内存临时表排序流程

其中，临时表的排序过程就是图 6 中虚线框内的过程。

接下来，我们再看一下这条语句的执行结果：

```
mysql> select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m;
```

m	c
0	100
1	100
2	100
3	100
4	100
5	100
6	100
7	100
8	100
9	100

图 7 group by 执行结果

如果你的需求并不需要对结果进行排序，那你在 SQL 语句末尾增加 order by null，也就是改成：

 复制代码

```
1 select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m order by null;
```

这样就跳过了最后排序的阶段，直接从临时表中取数据返回。返回的结果如图 8 所示。

```
mysql> select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m order by null;
```

m	c
1	100
2	100
3	100
4	100
5	100
6	100
7	100
8	100
9	100
0	100

10 rows in set (0.00 sec)

图 8 group + order by null 的结果（内存临时表）

由于表 t1 中的 id 值是从 1 开始的，因此返回的结果集中第一行是 id=1；扫描到 id=10 的时候才插入 m=0 这一行，因此结果集里最后一行才是 m=0。

这个例子里由于临时表只有 10 行，内存可以放得下，因此全程只使用了内存临时表。但是，内存临时表的大小是有限制的，参数 tmp_table_size 就是控制这个内存大小的，默认是 16M。

如果我执行下面这个语句序列：

 复制代码

```
1 set tmp_table_size=1024;
2 select id%100 as m, count(*) as c from t1 group by m order by null limit 10;
```

把内存临时表的大小限制为最大 1024 字节，并把语句改成 id % 100，这样返回结果里有 100 行数据。但是，这时的内存临时表大小不够存下这 100 行数据，也就是说，执行过程中会发现内存临时表大小到达了上限（1024 字节）。

那么，这时候就会把内存临时表转成磁盘临时表，磁盘临时表默认使用的引擎是 InnoDB。这时，返回的结果如图 9 所示。

```
mysql> select id % 100 as m, count(*) as c from t1 group by m order by null limit 10;
+---+---+
| m | c |
+---+---+
| 0 | 10 |
| 1 | 10 |
| 2 | 10 |
| 3 | 10 |
| 4 | 10 |
| 5 | 10 |
| 6 | 10 |
| 7 | 10 |
| 8 | 10 |
| 9 | 10 |
+---+---+
10 rows in set (0.01 sec)
```

图 9 group + order by null 的结果（磁盘临时表）

如果这个表 t1 的数据量很大，很可能这个查询需要的磁盘临时表就会占用大量的磁盘空间。

group by 优化方法 -- 索引

可以看到，不论是使用内存临时表还是磁盘临时表，group by 逻辑都需要构造一个带唯一索引的表，执行代价都是比较高的。如果表的数据量比较大，上面这个 group by 语句执行起来就会很慢，我们有什么优化的方法呢？

要解决 group by 语句的优化问题，你可以先想一下这个问题：执行 group by 语句为什么需要临时表？

group by 的语义逻辑，是统计不同的值出现的个数。但是，由于每一行的 $id \% 100$ 的结果是无序的，所以我们就需要有一个临时表，来记录并统计结果。

那么，如果扫描过程中可以保证出现的数据是有序的，是不是就简单了呢？

假设，现在有一个类似图 10 的这么一个数据结构，我们来看看 group by 可以怎么做。

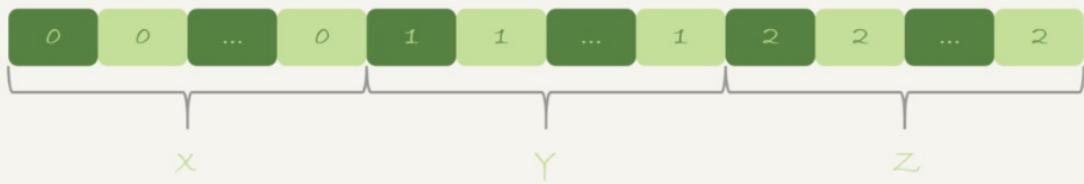


图 10 group by 算法优化 - 有序输入

可以看到，如果可以确保输入的数据是有序的，那么计算 group by 的时候，就只需要从左到右，顺序扫描，依次累加。也就是下面这个过程：

当碰到第一个 1 的时候，已经知道累积了 X 个 0，结果集里的第一行就是 (0,X);

当碰到第一个 2 的时候，已经知道累积了 Y 个 1，结果集里的第二行就是 (1,Y);

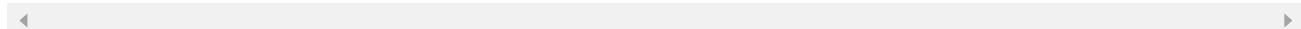
按照这个逻辑执行的话，扫描到整个输入的数据结束，就可以拿到 group by 的结果，不需要临时表，也不需要再额外排序。

你一定想到了，InnoDB 的索引，就可以满足这个输入有序的条件。

在 MySQL 5.7 版本支持了 generated column 机制，用来实现列数据的关联更新。你可以用下面的方法创建一个列 z，然后在 z 列上创建一个索引（如果是 MySQL 5.6 及之前的版本，你也可以创建普通列和索引，来解决这个问题）。

 复制代码

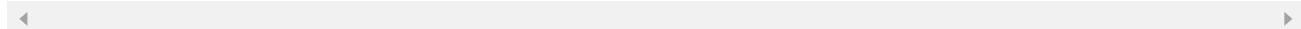
```
1 alter table t1 add column z int generated always as(id % 100), add index(z);
```



这样，索引 z 上的数据就是类似图 10 这样有序的了。上面的 group by 语句就可以改成：

 复制代码

```
1 select z, count(*) as c from t1 group by z;
```



优化后的 group by 语句的 explain 结果，如下图所示：

```
mysql> explain select z , count(*) as c from t1 group by z;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE      | t1    | NULL       | index | z           | z   | 5      | NULL | 1000 | 100.00  | Using index |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

图 11 group by 优化的 explain 结果

从 Extra 字段可以看到，这个语句的执行不再需要临时表，也不需要排序了。

group by 优化方法 -- 直接排序

所以，如果可以通过加索引来完成 group by 逻辑就再好不过了。但是，如果碰上不适合创建索引的场景，我们还是要老老实实做排序的。那么，这时候的 group by 要怎么优化呢？

如果我们明知道，一个 group by 语句中需要放到临时表上的数据量特别大，却还是要按照“先放到内存临时表，插入一部分数据后，发现内存临时表不够用了再转成磁盘临时表”，看上去就有点儿傻。

那么，我们就会想了，MySQL 有没有让我们直接走磁盘临时表的方法呢？

答案是，有的。

在 group by 语句中加入 SQL_BIG_RESULT 这个提示（hint），就可以告诉优化器：这个语句涉及的数据量很大，请直接用磁盘临时表。

MySQL 的优化器一看，磁盘临时表是 B+ 树存储，存储效率不如数组来得高。所以，既然你告诉我数据量很大，那从磁盘空间考虑，还是直接用数组来存吧。

因此，下面这个语句

 复制代码

```
1 select SQL_BIG_RESULT id%100 as m, count(*) as c from t1 group by m;
```

的执行流程就是这样的：

1. 初始化 sort_buffer，确定放入一个整型字段，记为 m；
2. 扫描表 t1 的索引 a，依次取出里面的 id 值，将 id%100 的值存入 sort_buffer 中；
3. 扫描完成后，对 sort_buffer 的字段 m 做排序（如果 sort_buffer 内存不够用，就会利用磁盘临时文件辅助排序）；
4. 排序完成后，就得到了一个有序数组。

根据有序数组，得到数组里面的不同值，以及每个值的出现次数。这一步的逻辑，你已经从前面的图 10 中了解过了。

下面两张图分别是执行流程图和执行 explain 命令得到的结果。

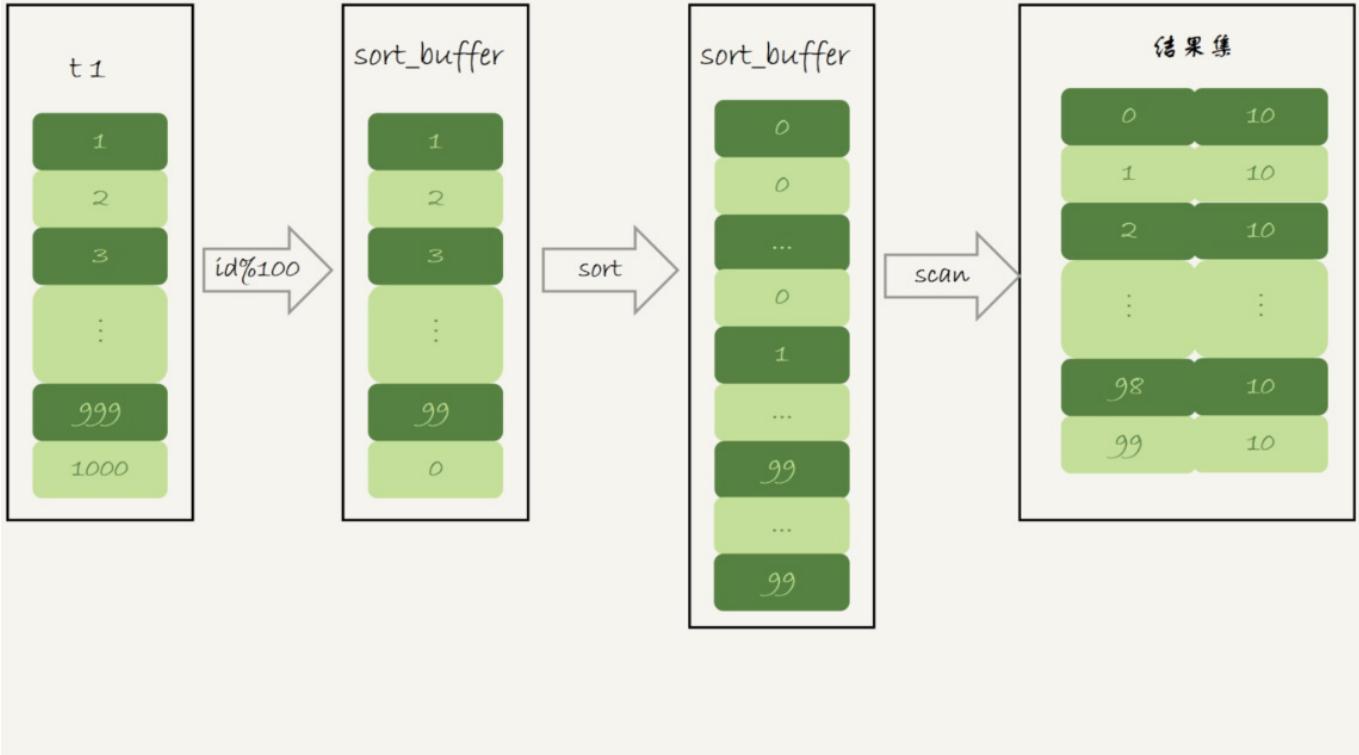


图 12 使用 SQL_BIG_RESULT 的执行流程图

```
mysql> explain select SQL_BIG_RESULT id%100 as m, count(*) as c from t1 group by m;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE     | t1   | NULL      | index | PRIMARY,a    | a   | 5       | NULL | 1000 | 100.00  | Using index; Using filesort |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

图 13 使用 SQL_BIG_RESULT 的 explain 结果

从 Extra 字段可以看到，这个语句的执行没有再使用临时表，而是直接用了排序算法。

基于上面的 union、union all 和 group by 语句的执行过程的分析，我们来回答文章开头的问题：MySQL 什么时候会使用内部临时表？

1. 如果语句执行过程可以一边读数据，一边直接得到结果，是不需要额外内存的，否则就需要额外的内存，来保存中间结果；
2. join_buffer 是无序数组，sort_buffer 是有序数组，临时表是二维表结构；

3. 如果执行逻辑需要用到二维表特性，就会优先考虑使用临时表。比如我们的例子中，`union` 需要用到唯一索引约束，`group by` 还需要用到另外一个字段来存累积计数。

小结

通过今天这篇文章，我重点和你讲了 `group by` 的几种实现算法，从中可以总结一些使用的指导原则：

1. 如果对 `group by` 语句的结果没有排序要求，要在语句后面加 `order by null`；
2. 尽量让 `group by` 过程用上表的索引，确认方法是 `explain` 结果里没有 `Using temporary` 和 `Using filesort`；
3. 如果 `group by` 需要统计的数据量不大，尽量只使用内存临时表；也可以通过适当调大 `tmp_table_size` 参数，来避免用到磁盘临时表；
4. 如果数据量实在太大，使用 `SQL_BIG_RESULT` 这个提示，来告诉优化器直接使用排序算法得到 `group by` 的结果。

最后，我给你留下一个思考题吧。

文章中图 8 和图 9 都是 `order by null`，为什么图 8 的返回结果里面，0 是在结果集的最后一行，而图 9 的结果里面，0 是在结果集的第一行？

你可以把你的分析写在留言区里，我会在下一篇文章和你讨论这个问题。感谢你的收听，也欢迎你把这篇文章分享给更多的朋友一起阅读。

上期问题时间

上期的问题是：为什么不能用 `rename` 修改临时表的改名。

在实现上，执行 `rename table` 语句的时候，要求按照“库名 / 表名.frm”的规则去磁盘找文件，但是临时表在磁盘上的 `frm` 文件是放在 `tmpdir` 目录下的，并且文件名的规则是 “`#sql{进程 id}_{线程 id}_ 序列号.frm`”，因此会报“找不到文件名”的错误。

评论区留言点赞板：

| @poppy 同学，通过执行语句的报错现象推测了这个实现过程。



MySQL 实战 45 讲

从原理到实战，丁奇带你搞懂 MySQL

林晓斌

网名丁奇
前阿里资深技术专家



新版升级：点击「 请朋友读」，10位好友免费读，邀请订阅更有**现金奖励**。

© 版权归极客邦科技所有，未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪，如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 36 | 为什么临时表可以重名？

下一篇 38 | 都说InnoDB好，那还要不要使用Memory引擎？

精选留言 (30)

写留言



老杨同志

2019-02-06

10

请教一个问题：如果只需要去重，不需要执行聚合函数，distinct 和 group by 那种效率高一些呢？

课后习题：

图8，把统计结果存内存临时表，不排序。id是从1到1000，模10的结果顺序就是1、2、...

展开 ▾

作者回复：新年好

好问题，我加到后面文章中。

简单说下结论，只需要去重的话，如果没有 limit，是一样的；

有limit的话，distinct 快些。

漂亮的回答



天王

2019-02-28

4

内部临时表，和sort buffer,join buffer一样，都用来存放语句执行过程中的中间数据，辅助语句的执行。

使用用法 using temporary。

使用场景：1 数据一边查询，一边直接得到结果，不需要额外内存。比如：group by 需...

展开

作者回复:

很好的总结



IceGeek17

2019-02-21

3

文中说，SQL_BIG_RESULT这个hint，用来告诉优化器直接用磁盘临时表，
对于文中的例子 select SQL_BIG_RESULT id%100 as m, count(*) as c from t1 group
by m;

则没有使用临时表，直接用了排序算法，这里有点不太明白，SQL_BIG_RESULT这个hint
到底用来提示的是什么（是用磁盘临时表，还是就是直接使用排序，不用临时表）？...

展开

作者回复:

1. 最后的结果是“直接使用排序”
2. 就是认为用sort_buffer直接排序性能更好，所以就没有使用内存临时表或磁盘临时表
3. 没有索引的内存表可以认为就是数组；主键不是，内存表的表结构，可以看一下38篇



Li Shundu...

2019-02-07

3

请问Group By部分的第一个语句 explain select id%10 as m, count(*) as c from t1
group by m；为什么选择的是索引a，而不是primary key？如果字段a上有空值，使用索

引a岂不是就不能取到所有的id值了？

作者回复: 因为索引c的信息也足够，而且比主键索引小，使用索引c更会好。

“如果字段a上有空值，使用索引a岂不是就不能取到所有的id值了？” ，不会的



长杰

2019-02-06

2

图九使用的是磁盘临时表，磁盘临时表使用的引擎是innodb，innodb是索引组织表，按主键顺序存储数据，所以是按照m字段有序的。

展开 ▼

作者回复: ↗

春节快乐



Sinyo

2019-03-07

1

老师好，好奇怪我用infobright列式存储引擎explain一条union语句，发现是不用临时表的，测试了很多次：

比如：

EXPLAIN

(SELECT 111)...

展开 ▼



Sinyo

2019-02-28

1

老师好，

我用infobright列式存储引擎explain出来一个group by语句，

发现也会用到内存临时表和文件排序、然后使用SQL_BIG_RESULT也有同样优化效果；

这是不是说明sort_buffer、join_buffer、内存临时表和磁盘临时表与数据库引擎类型其实是独立开的呢？

展开 ▼

作者回复: 是的，非常好的验证和思考

sort_buffer、join_buffer、内存临时表和磁盘临时表 都是server层的，引擎间共用



梦康

2019-02-11

1

实践发现文中描述的 group by 执行过程中解释不通。案例如下

```
select `aid`,sum(`pv`) as num from article_rank force index(idx_day_aid_pv) where `day`>20190115 group by aid order by num desc LIMIT 10;
```

...

展开 ▼

作者回复: 看索引的名字猜测，idx_aid_day_pv 就是(aid, day,pv)这三个字段的联合索引？

这样的话，第二个语句就会顺序遍历索引，只要找到10个不同的aid就可以了，这个索引不用全部遍历；这样可以减少很多写入临时表的数据；

但是第一个语句是day开头的，这样就必须将所有`day`>20190115的记录都存到临时表中，这个要写入内存表的数据行数肯定比第二个语句多的

所以核心就是这两个语句需要放入临时表的行数不同。



Long

2019-02-10

1

老师，新年好！:-)

有几个版本差异的问题：

(1) 图1中的执行计划应该是5.7版本以后的吧，貌似没找到说在哪个环境，我在5.6和5.7分别测试了，id = 2的那个rows，在5.6版本（5.6.26）是1000，在5.7版本是2行。应该...

展开 ▼

作者回复: 1. 是的，我默认是用5.7做的验证，这里5.7做了优化。

2. 其实你已经找到原因了，就是因为5.6的默认临时表是myisam表，而myisam表是堆表，这里的

堆表，跟38篇介绍的memory引擎是类似的，你看了那篇应该就能知道为什么堆表是最后显示0那行了

3. 好问题，不同id从大到小，相同id从上到下
4. 多谢你的鼓励，还没定，先休息下^_^

不好意思，你发的第一天就看到了，回复晚了😊



www.xnsms...

2019-04-21



老师您好,课课后小结

2.尽量让 group by 过程用上表的索引，确认方法是 explain 结果里没有 Using temporary 和 Using filesort；

这里我有个疑问,文章的例子中explain 结果里,既出现了using index ,又出现了Using temporary 和 Using filesort,好像也是使用了所以啊,如果用你这个方法判断,那到底有没有...
展开▼

作者回复: 只要是有Using filesort就表示有排序；

Using index是表示使用了覆盖索引；

三个都出现就是使用了覆盖索引，但是覆盖索引的顺序扫描不能满足需求，只能排序，而排序过程用到了临时表



看不到de颜...

2019-04-16



关于图4有个疑惑，还想请老师解答一下。我记得mysql语句执行循序应该是from->where->group by->having->select->order->limit。那么为什么图四中在select语句中起的别名m可以用在group by中作为分组条件呢？按理说不应该是先走group by没有m字段报错吗？（试验了一下，确实如老师实例中那样执行，但是理论上想不通）

展开▼



void

2019-04-04



如果 group by 需要统计的数据量不大，尽量只使用内存临时表；

尽量使用内存临时表 而不加SQL_BIG_RESULT 是不是因为SQL_BIG_RESULT 不分组就排

序 占用太多的sort buff 空间 从而影响同时间段内的其他MySQL 查询。

最近有个SQL

```
select sum ( student_active ) , school_id from dt_school_day goupy by school 扫...
```

展开▼



路过

2019-03-28



请教：

文章中的第一个案例语句，如果把limit 2去掉，即如下：

```
(select 1000 as f) union (select id from t1 order by id desc);
```

按照我的理解，应该得到从1000到1的降序排列数据。但结果出乎意料：

1000...

展开▼



王旭东

2019-03-21



请问针对group by，如何做到先对表进行order by，再在排序后的集合里进行group by 分组？

```
SELECT * FROM (SELECT * FROM my_table ORDER BY custom_column DESC) t  
GROUP BY t.group_name;不生效
```

展开▼



进阶的码农

2019-03-07



order by range 也会使用临时表

展开▼



进阶的码农

2019-03-07



```
select id%10 as m, count(*) as c from t1 group by m;
```

我执行这条语句 第一行是1 没有经过排序，我explain 这条语句也没有显示sort 但是显示用了临时表，可能是什么原因的，和mysql版本有关吗？还是配置？

展开▼





Sinvo 3-01

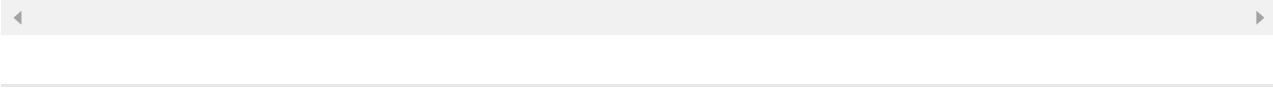


谢谢老师解惑，

再次请教老师，那其他引擎数据库在server层建的磁盘临时表是什么引擎呢？

展开 ▾

作者回复: 需要创建临时表的时候，与当前访问数据的引擎无关，都是默认创建内存临时表，内存不够了转磁盘临时表（默认是innodb表）



黄文韬

2019-02-15



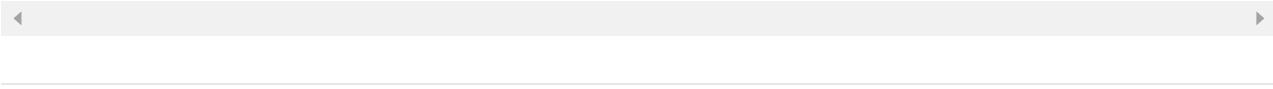
老师，有两个问题不是很清楚：

1. 图三显示union all没有使用临时表，但是我本地explain看到union all和union的执行计划是一样的，不知道为什么？是和版本有关系还是其他设置？本地版本5.6
2. 图四 不太理解为什么会用filesort，因为我看你后面执行流程是说会创建一个临时表，主键是m，那为啥不可以直接根据m来排序，而要用到filesort外部排序，还是这个filesort...

展开 ▾

作者回复: 1. 啊 比较奇怪，你可否给一下截图，（比如发个微博，贴图at我），带上表结构哈

2. 好问题，其实这个是要结合下一篇文章的知识点，内存表的主键不是保证有序的



夜空中最亮...

2019-02-13



过年好，老师。这周 补补落下的课

展开 ▾



Long

2019-02-13



老师可能没看到，再发下。

老师，新年好！:-)

有几个版本差异的问题：

(1) 图1中的执行计划应该是5.7版本以后的吧，貌似没找到说在哪个环境，我在5.6和5....

展开 ▾

