

[InnoDB系列] -- innodb表如何更快得到count(*)结果

By yejr on 24 六月 2008

作/译者: 叶金荣 (imysql#imysql.com>), 来源: <http://imysql.com>, 欢迎转载。

起因: 在innodb表上做count(*)统计实在是太慢了, 因此想办法看能不能再快点。

现象: 先来看几个测试案例, 如下

一、sbtest 表上的测试

```
show create table sbtest\G
```

```
***** 1. row *****
```

```
Table: sbtest
```

```
Create Table: CREATE TABLE `sbtest` (
```

```
`aid` bigint(20) unsigned NOT NULL auto_increment,
```

```
`id` int(10) unsigned NOT NULL default '0',
```

```
`k` int(10) unsigned NOT NULL default '0',
```

```
`c` char(120) NOT NULL default '',
```

```
`pad` char(60) NOT NULL default '',
```

```
PRIMARY KEY (`aid`),
```

```
KEY `k` (`k`),
```

```
KEY `id` (`id`)
```

```
) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT=1000001 DEFAULT CHARSET=latin1
```

```
show index from sbtest;
```

Table	Non_unique	Key_name	Seq_in_index	Column_name	Collation
Cardinality	Sub_part	Packed	Null	Index_type	Comment
sbtest	0	PRIMARY	1	aid	A
1000099	NULL	NULL		BTREE	
sbtest	1	k	1	k	A
18	NULL	NULL		BTREE	
sbtest	1	id	1	id	A
1000099	NULL	NULL		BTREE	

填充了 100万条记录。

1、直接 count(*)

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len
ref	rows	Extra				
1	SIMPLE	sbtest	index	NULL	PRIMARY	8
NULL	1000099	Using index				

```
SELECT COUNT(*) FROM sbtest;
```

COUNT(*)
1000000

1 row in set (1.42 sec)

注意：这个不是绝对的，在其它表结构中默认可能不是使用 primary key !

可以看到，如果不加任何条件，那么优化器优先采用 primary key 来进行扫描。

2、count(*) 使用 primary key 字段做条件

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest WHERE aid>=0;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len
ref	rows	Extra				
1	SIMPLE	sbtest	range	PRIMARY	PRIMARY	8
NULL	485600	Using where; Using index				

```
SELECT COUNT(*) FROM sbtest WHERE aid>=0;
```

COUNT(*)

```

+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (1.39 sec)

```

可以看到，尽管优化器认为只需要扫描 485600 条记录(其实是索引)，比刚才少多了，但其实仍然要做全表(索引)扫描。因此耗时和第一种相当。

3、count(*) 使用 secondary index 字段做条件

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest WHERE id>=0;
```

```

+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len |
ref | rows | Extra |
+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | sbtest | range | id | id | 4 |
NULL | 500049 | Using where; Using index |
+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

```
SELECT COUNT(*) FROM sbtest WHERE id>=0;
```

```

+-----+
| COUNT(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (0.43 sec)

```

可以看到，采用这种方式查询会非常快。

有人也许会问了，会不会是因为 id 字段的长度比 aid 字段的长度来的小，导致它扫描起来比较快呢？先不着急下结论，咱们来看看下面的测试例子。

二、sbtest1 表上的测试

```
show create table sbtest1\G
```

```
***** 1. row *****
```

```
Table: sbtest1
```

```
Create Table: CREATE TABLE `sbtest1` (
```

```
`aid` int(10) unsigned NOT NULL AUTO_INCREMENT,
```

```
`id` bigint(20) unsigned NOT NULL DEFAULT '0',
```

```
`k` int(10) unsigned NOT NULL DEFAULT '0',
```

```
`c` char(120) NOT NULL DEFAULT '',
```

```
`pad` char(60) NOT NULL DEFAULT '',
PRIMARY KEY (`aid`),
KEY `k` (`k`),
KEY `id` (`id`)
) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT=1000001 DEFAULT CHARSET=latin1
show index from sbtest1;
```

Table	Non_unique	Key_name	Seq_in_index	Column_name	Collation
Cardinality	Sub_part	Packed	Null	Index_type	Comment
sbtest1	0	PRIMARY	1	aid	A
1000099	NULL	NULL		BTREE	
sbtest1	1	k	1	k	A
18	NULL	NULL		BTREE	
sbtest1	1	id	1	id	A
1000099	NULL	NULL		BTREE	

这个表里，把 aid 和 id 的字段长度调换了一下，也填充了 100万条 记录。

1、直接 count(*)

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest1;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len
ref	rows	Extra				
1	SIMPLE	sbtest1	index	NULL	PRIMARY	4
NULL	1000099	Using index				

```
SELECT COUNT(*) FROM sbtest1;
```

COUNT(*)
1000000

```
+-----+
1 row in set (1.42 sec)
```

可以看到，如果不加任何条件，那么优化器优先采用 **primary key** 来进行扫描。

2、count(*) 使用 primary key 字段做条件

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest1 WHERE aid>=0;
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len |
ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | sbtest1 | range | PRIMARY | PRIMARY | 4 |
NULL | 316200 | Using where; Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```
SELECT COUNT(*) FROM sbtest1 WHERE aid>=0;
```

```
+-----+
| COUNT(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
```

```
1 row in set (1.42 sec)
```

可以看到，尽管优化器认为只需要扫描 316200 条记录(其实是索引)，比刚才少多了，但其实仍然要做全表(索引)扫描。因此耗时和第一种相当。

3、count(*) 使用 secondary index 字段做条件

```
explain SELECT COUNT(*) FROM sbtest1 WHERE id>=0;
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len |
ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | sbtest1 | range | id | id | 8 |
NULL | 500049 | Using where; Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```

1 row in set (0.00 sec)
SELECT COUNT(*) FROM sbtest1 WHERE id>=0;
+-----+
| COUNT(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (0.45 sec)

```

可以看到，采用这种方式查询会非常快。

以便让“查询缓冲区”失效

上面的所有测试，均在 **mysql 5.1.24** 环境下通过，并且每次查询前都重启了 **mysqld**。

可以看到，把 **aid** 和 **id** 的长度调换之后，采用 **secondary index** 查询仍然是要比用 **primary key** 查询来的快很多。看来主要不是字段长度引起的索引扫描快慢，而是采用 **primary key** 以及 **secondary index** 引起的区别。那么，为什么用 **secondary index** 扫描反而比 **primary key** 扫描来的要快呢？我们就需要了解 **innodb** 的 **clustered index** 和 **secondary index** 之间的区别了。使用“二级索引”扫描比“主键”扫描快的原因：**innodb** 的 **clustered index** 是把 **primary key** 以及 **row data** 保存在一起的，而 **secondary index** 则是单独存放，然后有个指针指向 **primary key**。因此，需要进行 **count(*)** 统计表记录总数时，利用 **secondary index** 扫描起来，显然更快。而 **primary key** 则主要在扫描索引，同时要返回结果记录时的作用较大，例如：

```
SELECT * FROM sbtest WHERE aid = xxx;
```

那既然是使用 **secondary index** 会比 **primary key** 更快，为何优化器却优先选择 **primary key** 来扫描呢，**Heikki Tuuri** 的回答是：

in the example table, the **secondary index** is inserted into in a perfect order! That is very unusual. Normally the **secondary index** would be fragmented, causing random disk I/O, and the scan would be slower than in the **primary index**. I am changing this to a feature request: keep 'clustering ratio' statistics on a **secondary index** and do the scan there if the order is almost the same as in the **primary index**. I doubt this feature will ever be implemented, though.

详情请看：[这个 bug](#)，以及这篇文章：[InnoDB Row Counting using Indexes](#)。最后感谢老杨的帮助。

评论

[学习了，以前就知道](#)

By 游客 on 07 二月 2010 at about 21:44.

学习了，以前就知道这个问题，只是不知道为啥用second快。。。这回长知识了

[上面的测试信息为100万，不是1000万的吧](#)

By 路过 on 10 七月 2013 at about 11:42.

上面的测试信息为100万，不是1000万的吧。另外现在的这个情况在最新版的5.5版本中仍然是这种现象么？

[好细心，是100万没错，笔误了。](#)

By yejr on 11 七月 2013 at about 13:26.

好细心，是100万没错，笔误了。

count(*)慢是InnoDB引擎MVCC特性导致，暂时还没有优化，不过可以从information schema读取大致的记录，不建议做精确的count(*)

不错的建议！