18 | 为什么这些SQL语句逻辑相同,性能却差异巨大?

Q time.geekbang.org/column/article/74059

林晓斌 2018-12-24



娯

13:09

15:33

讲述:林晓斌 大小:14.26M

在 MySQL 中,有很多看上去逻辑相同,但性能却差异巨大的 SQL 语句。对这些语句使用不当的话,就会不经意间导致整个数据库的压力变大。

我今天挑选了三个这样的案例和你分享。希望再遇到相似的问题时,你可以做到举一反三、快 速解决问题。

案例一:条件字段函数操作

假设你现在维护了一个交易系统,其中交易记录表 tradelog 包含交易流水号(tradeid)、交易员 id(operator)、交易时间(t_modified)等字段。为了便于描述,我们先忽略其他字段。这个表的建表语句如下:

mysql> CREATE TABLE `tradelog` (

'id' int(11) NOT NULL,

`tradeid` varchar(32) DEFAULT NULL,

`operator` int(11) DEFAULT NULL,

`t_modified` datetime DEFAULT NULL,

PRIMARY KEY ('id'),

KEY `tradeid` (`tradeid`),

KEY `t_modified` (`t_modified`)

) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4;

假设,现在已经记录了从 2016 年初到 2018 年底的所有数据,运营部门有一个需求是,要统计发生在所有年份中 7 月份的交易记录总数。这个逻辑看上去并不复杂,你的 SQL 语句可能会这么写:

mysql> select count(*) from tradelog where month(t_modified)=7;

由于 t_modified 字段上有索引,于是你就很放心地在生产库中执行了这条语句,但却发现执行了特别久,才返回了结果。

如果你问 DBA 同事为什么会出现这样的情况,他大概会告诉你:如果对字段做了函数计算,就用不上索引了,这是 MySQL 的规定。

现在你已经学过了 InnoDB 的索引结构了,可以再追问一句为什么?为什么条件是 where t_modified='2018-7-1'的时候可以用上索引,而改成 where month(t_modified)=7 的时候就不行了?

下面是这个 t_modified 索引的示意图。方框上面的数字就是 month() 函数对应的值。

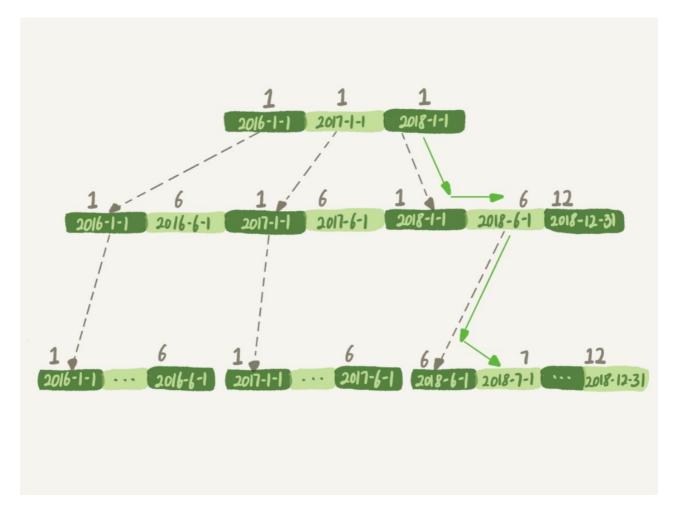


图 1 t_modified 索引示意图

如果你的 SQL 语句条件用的是 where t_modified='2018-7-1'的话,引擎就会按照上面绿色箭头的路线,快速定位到 t modified='2018-7-1'需要的结果。

实际上, B+ 树提供的这个快速定位能力,来源于同一层兄弟节点的有序性。

但是,如果计算 month() 函数的话,你会看到传入 7 的时候,在树的第一层就不知道该怎么办了。

也就是说,对索引字段做函数操作,可能会破坏索引值的有序性,因此优化器就决定放弃走树搜索功能。

需要注意的是,优化器并不是要放弃使用这个索引。

在这个例子里,放弃了树搜索功能,优化器可以选择遍历主键索引,也可以选择遍历索引 t_modified,优化器对比索引大小后发现,索引 t_modified 更小,遍历这个索引比遍历主键索引来得更快。因此最终还是会选择索引 t_modified。

接下来,我们使用 explain 命令,查看一下这条 SQL 语句的执行结果。

id select_type table partitions type possible_keys key key_len ref rows filtered Extra	
++	
1 SIMPLE tradelog NULL index NULL t_modified 6 NULL 100335 100.00 Using where	Using index

图 2 explain 结果

key="t_modified"表示的是,使用了 t_modified 这个索引;我在测试表数据中插入了 10 万行数据,rows=100335,说明这条语句扫描了整个索引的所有值;Extra 字段的 Using index,表示的是使用了覆盖索引。

也就是说,由于在 t_modified 字段加了 month() 函数操作,导致了全索引扫描。为了能够用上索引的快速定位能力,我们就要把 SQL 语句改成基于字段本身的范围查询。按照下面这个写法,优化器就能按照我们预期的,用上 t_modified 索引的快速定位能力了。

mysql> select count(*) from tradelog where

- -> (t_modified >= '2016-7-1' and t_modified<'2016-8-1') or
- -> (t_modified >= '2017-7-1' and t_modified<'2017-8-1') or
- -> (t_modified >= '2018-7-1' and t_modified<'2018-8-1');

当然,如果你的系统上线时间更早,或者后面又插入了之后年份的数据的话,你就需要再把其 他年份补齐。

到这里我给你说明了,由于加了 month() 函数操作,MySQL 无法再使用索引快速定位功能,而只能使用全索引扫描。

不过优化器在个问题上确实有"偷懒"行为,即使是对于不改变有序性的函数,也不会考虑使用索引。比如,对于 select * from tradelog where id + 1 = 10000 这个 SQL 语句,这个加 1 操作并不会改变有序性,但是 MySQL 优化器还是不能用 id 索引快速定位到 9999 这一行。所以,需要你在写 SQL 语句的时候,手动改写成 where id = 10000 -1 才可以。

案例二: 隐式类型转换

接下来我再跟你说一说,另一个经常让程序员掉坑里的例子。

我们一起看一下这条 SQL 语句:

mysql> select * from tradelog where tradeid=110717;

交易编号 tradeid 这个字段上,本来就有索引,但是 explain 的结果却显示,这条语句需要走全表扫描。你可能也发现了,tradeid 的字段类型是 varchar(32),而输入的参数却是整型,所以需要做类型转换。

那么,现在这里就有两个问题:

数据类型转换的规则是什么?

为什么有数据类型转换,就需要走全索引扫描?

先来看第一个问题,你可能会说,数据库里面类型这么多,这种数据类型转换规则更多,我记 不住,应该怎么办呢? 这里有一个简单的方法,看 select "10" > 9 的结果:

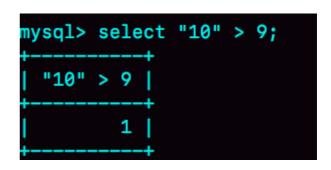
如果规则是"将字符串转成数字",那么就是做数字比较,结果应该是 1;

如果规则是"将数字转成字符串",那么就是做字符串比较,结果应该是 0。

验证结果如图 3 所示。

图 3 MySQL 中字符串和数字转换的效果示意图

从图中可知,select "10" > 9 返回的是 1,所以你就能确认 MySQL 里的转换规则了:在 MySQL 中,字符串和数字做比较的话,是将字符串转换成数字。



这时, 你再看这个全表扫描的语句:

mysql> select * from tradelog where tradeid=110717;

就知道对于优化器来说,这个语句相当于:

mysql> select * from tradelog where CAST(tradid AS signed int) = 110717;

也就是说,这条语句触发了我们上面说到的规则:对索引字段做函数操作,优化器会放弃走树搜索功能。

现在,我留给你一个小问题,id 的类型是 int,如果执行下面这个语句,是否会导致全表扫描呢?

select * from tradelog where id="83126";

你可以先自己分析一下,再到数据库里面去验证确认。

接下来,我们再来看一个稍微复杂点的例子。

案例三:隐式字符编码转换

假设系统里还有另外一个表 trade_detail,用于记录交易的操作细节。为了便于量化分析和复现,我往交易日志表 tradelog 和交易详情表 trade_detail 这两个表里插入一些数据。

mysql> CREATE TABLE `trade_detail` (

'id' int(11) NOT NULL,

`tradeid` varchar(32) DEFAULT NULL,

`trade_step`int(11) DEFAULT NULL, /*操作步骤*/

```
PRIMARY KEY ('id'),
KEY `tradeid` (`tradeid`)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
insert into tradelog values(1, 'aaaaaaaa', 1000, now());
insert into tradelog values(2, 'aaaaaaab', 1000, now());
insert into tradelog values(3, 'aaaaaaaac', 1000, now());
insert into trade_detail values(1, 'aaaaaaaaa', 1, 'add');
insert into trade_detail values(2, 'aaaaaaaaa', 2, 'update');
insert into trade_detail values(3, 'aaaaaaaaa', 3, 'commit');
insert into trade_detail values(4, 'aaaaaaab', 1, 'add');
insert into trade_detail values(5, 'aaaaaaaab', 2, 'update');
insert into trade_detail values(6, 'aaaaaaaab', 3, 'update again');
insert into trade_detail values(7, 'aaaaaaaab', 4, 'commit');
insert into trade_detail values(8, 'aaaaaaaac', 1, 'add');
insert into trade_detail values(9, 'aaaaaaaac', 2, 'update');
insert into trade_detail values(10, 'aaaaaaaac', 3, 'update again');
insert into trade_detail values(11, 'aaaaaaaac', 4, 'commit');
这时候,如果要查询 id=2 的交易的所有操作步骤信息,SQL 语句可以这么写:
```

mysql> select d.* from tradelog l, trade_detail d where d.tradeid=l.tradeid and l.id=2; /* 语句Q1*/

mysql>	explain selec	t d.* f	rom tradelog :	l , trade	e_detail d where d	tradeid=1	tradeid a	nd 1.id=	2;		
id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
		1 d		const ALL	PRIMARY,tradeid NULL	PRIMARY NULL					NULL Using where

图 4 语句 Q1 的 explain 结果

我们一起来看下这个结果:

第一行显示优化器会先在交易记录表 tradelog 上查到 id=2 的行,这个步骤用上了主键索引,rows=1 表示只扫描一行;

第二行 key=NULL,表示没有用上交易详情表 trade_detail 上的 tradeid 索引,进行了全表扫描。

在这个执行计划里,是从 tradelog 表中取 tradeid 字段,再去 trade_detail 表里查询匹配字段。因此,我们把 tradelog 称为驱动表,把 trade_detail 称为被驱动表,把 tradeid 称为关联字段。

接下来,我们看下这个 explain 结果表示的执行流程:

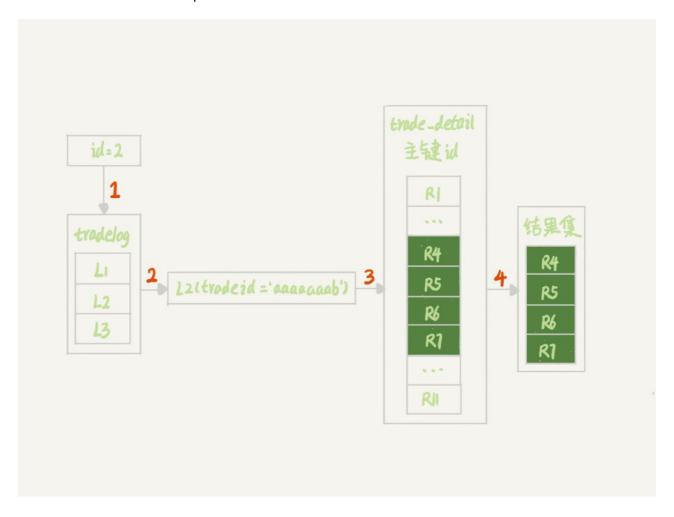


图 5 语句 Q1 的执行过程

图中:

第 1 步,是根据 id 在 tradelog 表里找到 L2 这一行;

第2步,是从L2中取出tradeid字段的值;

第 3 步,是根据 tradeid 值到 trade_detail 表中查找条件匹配的行。explain 的结果里面第二行的 key=NULL 表示的就是,这个过程是通过遍历主键索引的方式,一个一个地判断 tradeid 的值是否匹配。

进行到这里,你会发现第 3 步不符合我们的预期。因为表 trade_detail 里 tradeid 字段上是有索引的,我们本来是希望通过使用 tradeid 索引能够快速定位到等值的行。但,这里并没有。

如果你去问 DBA 同学,他们可能会告诉你,因为这两个表的字符集不同,一个是 utf8,一个是 utf8mb4,所以做表连接查询的时候用不上关联字段的索引。这个回答,也是通常你搜索这个问题时会得到的答案。

但是你应该再追问一下,为什么字符集不同就用不上索引呢?

我们说问题是出在执行步骤的第3步,如果单独把这一步改成 SQL 语句的话,那就是:

mysgl> select * from trade detail where tradeid=\$L2.tradeid.value;

其中,\$L2.tradeid.value 的字符集是 utf8mb4。

参照前面的两个例子,你肯定就想到了,字符集 utf8mb4 是 utf8 的超集,所以当这两个类型的字符串在做比较的时候,MySQL 内部的操作是,先把 utf8 字符串转成 utf8mb4 字符集,再做比较。

这个设定很好理解,utf8mb4 是 utf8 的超集。类似地,在程序设计语言里面,做自动类型转换的时候,为了避免数据在转换过程中由于截断导致数据错误,也都是"按数据长度增加的方向"进行转换的。

因此, 在执行上面这个语句的时候,需要将被驱动数据表里的字段一个个地转换成 utf8mb4,再跟 L2 做比较。

也就是说,实际上这个语句等同于下面这个写法:

select * from trade_detail where CONVERT(traideid USING utf8mb4)=\$L2.tradeid.value;

CONVERT() 函数,在这里的意思是把输入的字符串转成 utf8mb4 字符集。

这就再次触发了我们上面说到的原则:对索引字段做函数操作,优化器会放弃走树搜索功能。

到这里,你终于明确了,字符集不同只是条件之一,连接过程中要求在被驱动表的索引字段上 加函数操作,是直接导致对被驱动表做全表扫描的原因。

作为对比验证,我给你提另外一个需求,"查找 trade_detail 表里 id=4 的操作,对应的操作者是谁",再来看下这个语句和它的执行计划。

mysql>select l.operator from tradelog l, trade_detail d where d.tradeid=l.tradeid and d.id=4;

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	d	NULL	const	PRIMARY	PRIMARY	4	const	1	100.00	NULL
1	SIMPLE	1	NULL	ref	tradeid	tradeid	131	const	1	100.00	NULL

图 6 explain 结果

这个语句里 trade_detail 表成了驱动表,但是 explain 结果的第二行显示,这次的查询操作用上了被驱动表 tradelog 里的索引 (tradeid),扫描行数是 1。

这也是两个 tradeid 字段的 join 操作,为什么这次能用上被驱动表的 tradeid 索引呢?我们来分析一下。

假设驱动表 trade_detail 里 id=4 的行记为 R4,那么在连接的时候(图 5 的第 3 步),被驱动表 tradelog 上执行的就是类似这样的 SQL 语句:

select operator from tradelog where traideid =\$R4.tradeid.value;

这时候 \$R4.tradeid.value 的字符集是 utf8, 按照字符集转换规则,要转成 utf8mb4,所以这个过程就被改写成:

select operator from tradelog where traideid =CONVERT(\$R4.tradeid.value USING utf8mb4);

你看,这里的 CONVERT 函数是加在输入参数上的,这样就可以用上被驱动表的 traideid 索引。

理解了原理以后,就可以用来指导操作了。如果要优化语句

select d.* from tradelog l, trade_detail d where d.tradeid=l.tradeid and l.id=2;

的执行过程,有两种做法:

比较常见的优化方法是,把 trade_detail 表上的 tradeid 字段的字符集也改成 utf8mb4,这样就没有字符集转换的问题了。

alter table trade detail modify tradeid varchar(32) CHARACTER SET utf8mb4 default null;

如果能够修改字段的字符集的话,是最好不过了。但如果数据量比较大, 或者业务上暂时不能 做这个 DDL 的话,那就只能采用修改 SQL 语句的方法了。

mysql> select d.* from tradelog I, trade_detail d where d.tradeid=CONVERT(l.tradeid USING utf8) and l.id=2;

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	1	NULL	const	PRIMARY	PRIMARY	4	const	1	100.00	NULL
1	SIMPLE	d	NULL	ref	tradeid	tradeid	99	const	4	100.00	NULL

图 7 SQL 语句优化后的 explain 结果

这里,我主动把 l.tradeid 转成 utf8,就避免了被驱动表上的字符编码转换,从 explain 结果可以看到,这次索引走对了。

小结

今天我给你举了三个例子,其实是在说同一件事儿,即:对索引字段做函数操作,可能会破坏 索引值的有序性,因此优化器就决定放弃走树搜索功能。 第二个例子是隐式类型转换,第三个例子是隐式字符编码转换,它们都跟第一个例子一样,因为要求在索引字段上做函数操作而导致了全索引扫描。

MySQL 的优化器确实有"偷懒"的嫌疑,即使简单地把 where id+1=1000 改写成 where id=1000-1 就能够用上索引快速查找,也不会主动做这个语句重写。

因此,每次你的业务代码升级时,把可能出现的、新的 SQL 语句 explain 一下,是一个很好的习惯。

最后,又到了思考题时间。

今天我留给你的课后问题是,你遇到过别的、类似今天我们提到的性能问题吗?你认为原因是 什么,又是怎么解决的呢?

你可以把你经历和分析写在留言区里,我会在下一篇文章的末尾选取有趣的评论跟大家一起分享和分析。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

我在上篇文章的最后,留给你的问题是:我们文章中最后的一个方案是,通过三次 limit Y,1 来得到需要的数据,你觉得有没有进一步的优化方法。

这里我给出一种方法,取 Y1、Y2 和 Y3 里面最大的一个数,记为 M,最小的一个数记为 N,然后执行下面这条 SQL 语句:

mysql> select * from t limit N, M-N+1;

再加上取整个表总行数的 C 行,这个方案的扫描行数总共只需要 C+M+1 行。

当然也可以先取回 id 值,在应用中确定了三个 id 值以后,再执行三次 where id=X 的语句也是可以的。@倪大人 同学在评论区就提到了这个方法。

这次评论区出现了很多很棒的留言:

- @老杨同志 提出了重新整理的方法、@雪中鼠[悠闲] 提到了用 rowid 的方法,是类似的思路,就是让表里面保存一个无空洞的自增值,这样就可以用我们的随机算法 1 来实现;
- @吴宇晨 提到了拿到第一个值以后,用 id 迭代往下找的方案,利用了主键索引的有序性。

更多学习推荐



© 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。



wallace

Command + Enter 发表

0/2000字

提交留言

精选留言(108)



老杨同志 置顶

感谢老师鼓励,我本人工作时间比较长,有一定的基础,听老师的课还是收获很大。每次公司内部有技术分享,我都去听课,但是多数情况,一两个小时的分享,就只有一两句话受益。老师的每篇文章都能命中我的知识盲点,感觉太别爽。

对应今天的隐式类型转换问题也踩过坑。

我们有个任务表记录待执行任务,表结构简化后如下:

CREATE TABLE `task` (

`task_id`int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT COMMENT '自增主键',

`task_type`int(11) DEFAULT NULL COMMENT '任务类型id',

`task_rfid` varchar(50) COLLATE utf8_unicode_ci DEFAULT NULL COMMENT '关联外键1'.

PRIMARY KEY (`task_id`)

) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT CHARSET=utf8 COLLATE=utf8_unicode_ci COMMENT='任务表';

task_rfid 是业务主键,当然都是数字,查询时使用sql:

select * from task where task rfid =123;

其实这个语句也有隐式转换问题,但是待执行任务只有几千条记录,并没有什么感觉。

这个表还有个对应的历史表,数据有几千万

忽然有一天,想查一下历史记录,执行语句

select * from task history where task rfid =99;

直接就等待很长时间后超时报错了。

如果仔细看,其实我的表没有task_rfid 索引,写成task_rfid ='99'也一样是全表扫描。 运维时的套路是,猜测主键task_id的范围,怎么猜,我原表有creat_time字段,我会先 查

select max(task_id) from task_history 然后再看看 select * from task_history where task_id = maxId - 10000的时间,估计出大概的id范围。然后语句变成

select * from task history where task rfid =99 and id between ? and ?;

作者回复: 你最后这个id预估, 加上between,

有种神来之笔的感觉☺

感觉隐约里面有二分法的思想

€ 🕮

2018-12-24

碼9

娘 61



赖阿甘 置顶

"mysql>select l.operator from tradelog l , trade_detail d where d.tradeid=l.tradeid and d.id=4;"

图6上面那句sql是不是写错了。d.tradeid=l.tradeid是不是该写成l.tradeid = d.tradeid? 不然函数会作用在索引字段上,就只能全表扫描了

作者回复: 这个问题不是等号顺序决定的哈

好问题

2018-12-24

溡4

頻10

13/29



冠超 置顶

非常感谢老师分享的内容,实打实地学到了。这里提个建议,希望老师能介绍一下设计 表的时候要怎么考虑这方面的知识哈⑤

作者回复: 是这样的,其实我们整个专栏大部分的文章,最后都是为了说明 "怎么设计表"、"怎么考虑优化SQL语句"

但是因为这个不是一成不变的,很多是需要考虑现实的情况, 所以这个专栏就是想把对应的原理说一下,这样大家在应对不同场景的时候,可以组合 来考虑。

也就是说没有一段话可以把"怎么设计表"讲清楚(或者说硬写出来很可能就是一些 general的没有什么针对性作用的描述)

你可以把你的业务背景抽象说下,我们来具体讨论吧

2019-01-28



可凡不凡 置顶

1.老师好

2.如果在用一个 MySQL 关键字做字段,并且字段上索引,当我用这个索引作为唯一查询条件的时候,会 造 成隐式的转换吗?

例如:SELECT * FROM b_side_order WHERE CODE = 332924; (code 上有索引)

3. mysql5.6 code 上有索引 intime 上没有索引

语句一:

SELECT * FROM b_side_order WHERE CODE = 332924;

语句二

UPDATE b_side_order SET in_time = '2018-08-04 08:34:44' WHERE 1=2 or CODE = 332924;

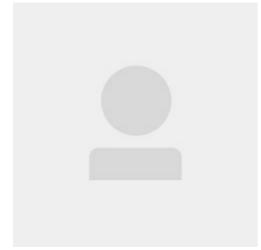
这两个语句 执行计划走 select 走了索引, update 没有走索引 是执行计划的bug 吗??

作者回复: 1. 你好⊜

- 2. CODE不是关键字呀, 另外优化器选择跟关键字无关哈,关键字的话,要用 反' 括起来
- 3. 不是bug, update如果把 or 改成 and , 就能走索引 🕾

溡6

姐3



700 置顶

explain

FROM t1, t3

SELECT t1.id, t1.user_id

WHERE t1.plan_id = t3.id

AND t3.ootime < UNIX_TIMESTAMP('2022-01-18')

```
老师您好,有个问题恳请指教。背景如下,我长话短说:
```

```
mysql>select @@version;
5.6.30-log
CREATE TABLE `t1` ( `id` int(11) unsigned NOT NULL AUTO_INCREMENT,
 `user_id` int(11) NOT NULL, `plan_id` int(11) NOT NULL DEFAULT '0', PRIMARY
KEY (`id`),
 KEY `userid` (`user_id`) USING BTREE, KEY `idx_planid` (`plan_id`)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=gb2312;
CREATE TABLE `t3` (
 'id' int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
 `status` int(4) NOT NULL DEFAULT '0',
 `ootime` varchar(11) DEFAULT NULL,
 PRIMARY KEY ('id'),
 KEY `idx_xxoo` (`status`, `ootime`)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4;
t1 和 t3 表的字符集不一样
sql 执行计划如下:
```

+
id select_type table type possible_keys key key_len ref rows Extra ++
+++++ + 1 SIMPLE t3 index PRIMARY idx_xxoo 51 NULL 39106 Using where Using index
1 SIMPLE t1 ref idx_planid idx_planid 4 t3.id 401 Using join buffer (Batched Key Access) ++
+

我的疑惑是

1)t3 的 status 没出现在 where 条件中,但执行计划为什么用到了 idex_xxoo 索引? 2)为什么 t3.ootime 也用到索引了,从 key_len 看出。t3.ootime 是 varchar 类型的,而 UNIX_TIMESTAMP('2022-01-18') 是数值,不是发生了隐式转换吗?

请老师指点。

作者回复: 这个查询语句会对t3做全索引扫描,是使用了索引的,只是没有用上快速搜索功能

2019-01-18

满1



探索无止境

老师,有道面试题困扰了很久,求指教!题目是这样的,a表有100条记录,b表有10000条记录,两张表做关联查询时,是将a表放前面效率高,还是b表放前面效率高?网上各种答案,但感觉都没有十分的说服力,期待老师的指点!

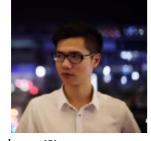
作者回复: (这题目改成100万禾10000万比较好) 如果是考察语句写法,这两个表谁放前面都一样,优化器会调整顺序选择合适的驱动 表;

如果是考察优化器怎么实现的,你可以这么想,每次在树搜索里面做一次查找都是 log(n), 所以对比的是100*log(10000)和 10000*log(100)哪个小,显然是前者,所以结论 应该是让小表驱动大表。

2019-01-13

溡2

妈 68



Leon

索引字段不能进行函数操作,但是索引字段的参数可以玩函数,一言以蔽之

作者回复: 精辟⊜

2018-12-24

溡3

姐 48



风轨

刚试了文中穿插得思考题:当主键是整数类型条件是字符串时,会走索引。

文中提到了当字符串和数字比较时会把字符串转化为数字,所以隐式转换不会应用到字段上,所以可以走索引。

另外, select 'a' = 0; 的结果是1, 说明无法转换成数字的字符串都被转换成0来处理了。

作者回复: ₺ 圖

2018-12-24

溺1

想 30



某、人

SOL逻辑相同,性能差异较大的,通过老师所讲学习到的,和平时碰到的,大概有以下几类:

- 一.字段发生了转换.导致本该使用索引而没有用到索引
- 1.条件字段函数操作
- 2.隐式类型转换
- 3.隐式字符编码转换

(如果驱动表的字符集比被驱动表得字符集小,关联列就能用到索引,如果更大,需要发生 隐式编码转换,则不能用到索引,latin<gbk<utf8<utf8mb4)

- 二.嵌套循环,驱动表与被驱动表选择错误
- 1.连接列上没有索引,导致大表驱动小表,或者小表驱动大表(但是大表走的是全表扫描) --连接列上建立索引
- 2.连接列上虽然有索引,但是驱动表任然选择错误。--通过straight_join强制选择关联表顺序
- 3.子查询导致先执行外表在执行子查询,也是驱动表与被驱动表选择错误。
- --可以考虑把子查询改写为内连接,或者改写内联视图(子查询放在from后组成一个临时表, 在于其他表进行关联)
- 4.只需要内连接的语句,但是写成了左连接或者右连接。比如select * from t left join b on t.id=b.id where b.name='abc'驱动表被固定,大概率会扫描更多的行,导致效率降低.
- --根据业务情况或sql情况,把左连接或者右连接改写为内连接

三.索引选择不同,造成性能差异较大

1.select * from t where aid= and create_name>" order by id limit 1; 选择走id索引或者选择走(aid,create_time)索引,性能差异较大.结果集都有可能不一致 --这个可以通过where条件过滤的值多少来大概判断,该走哪个索引

四.其它一些因素

- 1.比如之前学习到的是否有MDL X锁
- 2.innodb_buffer_pool设置得太小,innodb_io_capacity设置得太小,刷脏速度跟不上
- 3.是否是对表做了DML语句之后,马上做select,导致change buffer收益不高
- 4.是否有数据空洞
- 5.select选取的数据是否在buffer_pool中
- 6.硬件原因,资源抢占

原因多种多样,还需要慢慢补充。

老师我问一个问题:

连接列上一个是int一个是bigint或者一个是char一个varchar,为什么被驱动表上会出现 (using index condition)?

2018-12-24

减2

頻 23



简海青

执行explain 语句后,使用show warnings; 可以看到MySQL 实际执行的SQL,包括字符集的转换

2019-05-04

滿1

셇17



探索无止境

多表连接时,mysql是怎么选择驱动表和被驱动表的?这个很重要,希望老师可以讲讲 2018-12-25

溡2



可凡不凡

1.老师对于多表联合查询中,MySQL 对索引的选择 以后会详细介绍吗?

作者回复: 额,你是第三个提这个问题的了,我得好好考虑下安排⊜

2018-12-24

碳1



饭粒

感觉要使用索引就不能"破坏"索引原有的顺序,这节的函数操作,隐式转换都"破坏"了原有的顺序。前一节的select * from t where city in in ("杭州"," 苏州 ") order by name limit 100; 同样是破坏了 (city,name) 联合索引的递增顺序,类似的还有使用联合索引,一个字段DESC,一个ASC。

作者回复: ₺ 总结得很好

"顺势而查"才能用上索引❷

2019-02-25

祸

姐6



涛哥哥

老师,您好!我是做后端开发的。想问一下 mysql in关键字 的内部原理,能抽一点点篇幅讲一下吗?比如:select * from T where id in (a,b,d,c,,e,f); id是主键。1、为什么查询出来的结果集会按照id排一次序呢(是跟去重有关系么)?2、如果 in 里面的值较多的时候,就会比较慢啊(是还不如全表扫描么)?问我们公司很多后端的,都不太清楚,问我们DBA,他说默认就是这样(这不跟没说一样吗)。希望老师可以帮忙解惑。祝老师身体健康!微笑~

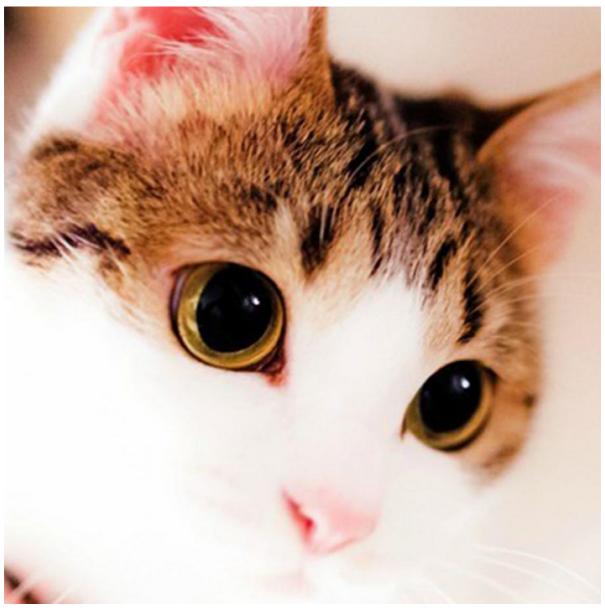
作者回复: 1. 优化器会排个序,目的是如果这几个记录对应的数据都不在内存里,可以触发顺序读盘,后面文章我们介绍到join的时候,会提到MRR,你关注下

2. in里面值多就是多次执行树搜索,跟全表扫描的速度对比,就看in里面的数据个数的 比例了。 你的in里面一般多少个value呀

2019-01-26

溡2

姐6



Destroy.

老师,对于最后回答上一课的问题:mysql> select * from t limit N, M-N+1; 这个语句也不是取3条记录。 没理解。

作者回复: 取其中三条...

2018-12-27

舓1



crazyone

老师你好,我在执行explain的时候,发现extra 里面 有using where,using index,using index condition 能具体讲下这几个的区别吗?

作者回复: Using index是覆盖索引 Using index condition 是索引下推

2018-12-26

祸



asdf100

在这个例子里,放弃了树搜索功能,优化器可以选择遍历主键索引,也可以选择遍历索引 t_modified,优化器对比索引大小后发现,索引 t_modified 更小,遍历这个索引比遍历主键索引来得更快。

优化器如何对比的,根据参与字段字段类型占用空间大小吗? 作者回复: 优化器信息是引擎给的, 引擎是这么判断的

2018-12-24

祸



Wrelon

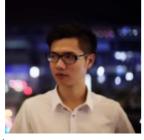
在第10章的时候提问过一次,当时表述的不够清楚,现在知道了,应该是因为隐式类型 转换导致了全索引扫描。这个课程真实太棒了,我踩过的坑都说了。

作者回复: ₾團 对大家有帮助我最开心啦⊜

2018-12-25

祸

姐4



Leon

老师,经常面试被问到工作中做了什么优化,有没有好的业务表的设计,请问老师课程 结束后能不能给我们一个提纲挈领的大纲套路,让我们有个脉络和思路来应付这种面试 套路

作者回复: 有没有好的业务表的设计,这类问题我第一次听到,能不能展开一下,这样说不要清楚面试官的考核点是啥...

2018-12-25

减1

姐4



greatcl

刚刚帮一个同事看SQL慢的问题,帮他找出来问题,并拿出这篇文章让他看,哈哈

作者回复: 🗗 这个感觉太赞啦

2019-05-22

祸

頻3

收起评论祇