〈 MySQL实战45讲 首页 | A

# 05 | 深入浅出索引(下)

2018-11-23 林晓斌



**讲述:林晓斌** 时长 09:53 大小 4.53M



在上一篇文章中,我和你介绍了 InnoDB 索引的数据结构模型,今天我们再继续聊聊跟 MySQL 索引有关的概念。

在开始这篇文章之前,我们先来看一下这个问题:

在下面这个表 T 中,如果我执行 select \* from T where k between 3 and 5,需要执行几次树的搜索操作,会扫描多少行?

下面是这个表的初始化语句。

■复制代码

- 1 mysql> create table T (
- 2 ID int primary key,
- 3 k int NOT NULL DEFAULT 0,
- 4 s varchar(16) NOT NULL DEFAULT '',

```
index k(k))
engine=InnoDB;

insert into T values(100,1, 'aa'),(200,2,'bb'),(300,3,'cc'),(500,5,'ee'),(600,6,'ff'),(7)
```

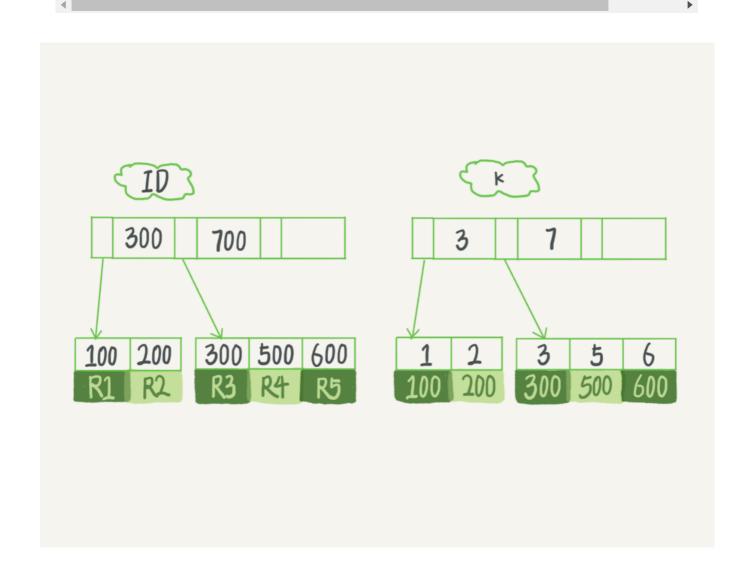


图 1 InnoDB 的索引组织结构

现在,我们一起来看看这条 SQL 查询语句的执行流程:

- 1. 在 k 索引树上找到 k=3 的记录, 取得 ID = 300;
- 2. 再到 ID 索引树查到 ID=300 对应的 R3;
- 3. 在 k 索引树取下一个值 k=5, 取得 ID=500;
- 4. 再回到 ID 索引树查到 ID=500 对应的 R4;
- 5. 在 k 索引树取下一个值 k=6,不满足条件,循环结束。

在这个过程中,**回到主键索引树搜索的过程,我们称为回表**。可以看到,这个查询过程读了 k 索引树的 3 条记录(步骤 1、3 和 5),回表了两次(步骤 2 和 4)。

在这个例子中,由于查询结果所需要的数据只在主键索引上有,所以不得不回表。那么, 有没有可能经过索引优化,避免回表过程呢?

# 覆盖索引

如果执行的语句是 select ID from T where k between 3 and 5,这时只需要查 ID 的值,而 ID 的值已经在 k 索引树上了,因此可以直接提供查询结果,不需要回表。也就是说,在这个查询里面,索引 k 已经"覆盖了"我们的查询需求,我们称为覆盖索引。

由于覆盖索引可以减少树的搜索次数,显著提升查询性能,所以使用覆盖索引是一个常用的性能优化手段。

需要注意的是,在引擎内部使用覆盖索引在索引 k 上其实读了三个记录,R3~R5(对应的索引 k 上的记录项),但是对于 MySQL 的 Server 层来说,它就是找引擎拿到了两条记录,因此 MySQL 认为扫描行数是 2。

备注:关于如何查看扫描行数的问题, 我将会在第 16 文章《如何正确地显示随机消息?》中,和你详细讨论。

基于上面覆盖索引的说明,我们来讨论一个问题:**在一个市民信息表上,是否有必要将身份证号和名字建立联合索引?** 

假设这个市民表的定义是这样的:

■复制代码

```
1 CREATE TABLE `tuser` (
2   `id` int(11) NOT NULL,
3   `id_card` varchar(32) DEFAULT NULL,
4   `name` varchar(32) DEFAULT NULL,
5   `age` int(11) DEFAULT NULL,
6   `ismale` tinyint(1) DEFAULT NULL,
7   PRIMARY KEY (`id`),
8   KEY `id_card` (`id_card`),
9   KEY `name_age` (`name`,`age`)
10 ) ENGINE=InnoDB
```

我们知道,身份证号是市民的唯一标识。也就是说,如果有根据身份证号查询市民信息的需求,我们只要在身份证号字段上建立索引就够了。而再建立一个(身份证号、姓名)的联合索引,是不是浪费空间?

如果现在有一个高频请求,要根据市民的身份证号查询他的姓名,这个联合索引就有意义了。它可以在这个高频请求上用到覆盖索引,不再需要回表查整行记录,减少语句的执行时间。

当然,索引字段的维护总是有代价的。因此,在建立冗余索引来支持覆盖索引时就需要权衡考虑了。这正是业务 DBA,或者称为业务数据架构师的工作。

# 最左前缀原则

看到这里你一定有一个疑问,如果为每一种查询都设计一个索引,索引是不是太多了。如果我现在要按照市民的身份证号去查他的家庭地址呢?虽然这个查询需求在业务中出现的概率不高,但总不能让它走全表扫描吧?反过来说,单独为一个不频繁的请求创建一个(身份证号,地址)的索引又感觉有点浪费。应该怎么做呢?

这里,我先和你说结论吧。**B+树这种索引结构,可以利用索引的"最左前缀",来定位记录。** 

为了直观地说明这个概念,我们用(name,age)这个联合索引来分析。

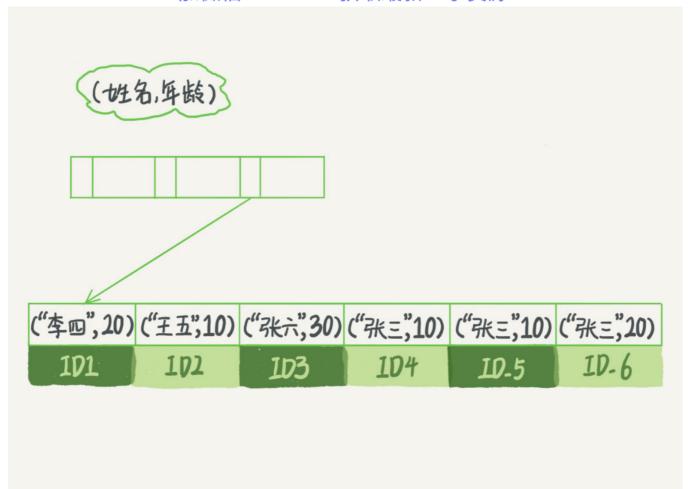


图 2 (name, age)索引示意图

可以看到,索引项是按照索引定义里面出现的字段顺序排序的。

当你的逻辑需求是查到所有名字是"张三"的人时,可以快速定位到 ID4, 然后向后遍历得到所有需要的结果。

如果你要查的是所有名字第一个字是"张"的人,你的 SQL 语句的条件是"where name like '张 %' "。这时,你也能够用上这个索引,查找到第一个符合条件的记录是 ID3,然后向后遍历,直到不满足条件为止。

可以看到,不只是索引的全部定义,只要满足最左前缀,就可以利用索引来加速检索。这个最左前缀可以是联合索引的最左 N 个字段,也可以是字符串索引的最左 M 个字符。

基于上面对最左前缀索引的说明,我们来讨论一个问题: 在建立联合索引的时候,如何安排索引内的字段顺序。

这里我们的评估标准是,索引的复用能力。因为可以支持最左前缀,所以当已经有了 (a,b) 这个联合索引后,一般就不需要单独在 a 上建立索引了。因此,第一原则是,如果通过调

#### 整顺序,可以少维护一个索引,那么这个顺序往往就是需要优先考虑采用的。

所以现在你知道了,这段开头的问题里,我们要为高频请求创建(身份证号,姓名)这个联合索引,并用这个索引支持"根据身份证号查询地址"的需求。

那么,如果既有联合查询,又有基于 a、b 各自的查询呢?查询条件里面只有 b 的语句,是无法使用 (a,b) 这个联合索引的,这时候你不得不维护另外一个索引,也就是说你需要同时维护 (a,b)、(b) 这两个索引。

这时候,我们要**考虑的原则就是空间**了。比如上面这个市民表的情况, name 字段是比 age 字段大的,那我就建议你创建一个(name,age)的联合索引和一个(age)的单字段索引。

# 索引下推

上一段我们说到满足最左前缀原则的时候,最左前缀可以用于在索引中定位记录。这时,你可能要问,那些不符合最左前缀的部分,会怎么样呢?

我们还是以市民表的联合索引(name, age)为例。如果现在有一个需求:检索出表中"名字第一个字是张,而且年龄是 10 岁的所有男孩"。那么, SQL 语句是这么写的:

■复制代码

1 mysql> select \* from tuser where name like '张 %' and age=10 and ismale=1;

你已经知道了前缀索引规则,所以这个语句在搜索索引树的时候,只能用"张",找到第一个满足条件的记录 ID3。当然,这还不错,总比全表扫描要好。

#### 然后呢?

当然是判断其他条件是否满足。

在 MySQL 5.6 之前,只能从 ID3 开始一个个回表。到主键索引上找出数据行,再对比字段值。

而 MySQL 5.6 引入的索引下推优化 (index condition pushdown) ,可以在索引遍历过程中,对索引中包含的字段先做判断,直接过滤掉不满足条件的记录,减少回表次数。

图 3 和图 4,是这两个过程的执行流程图。

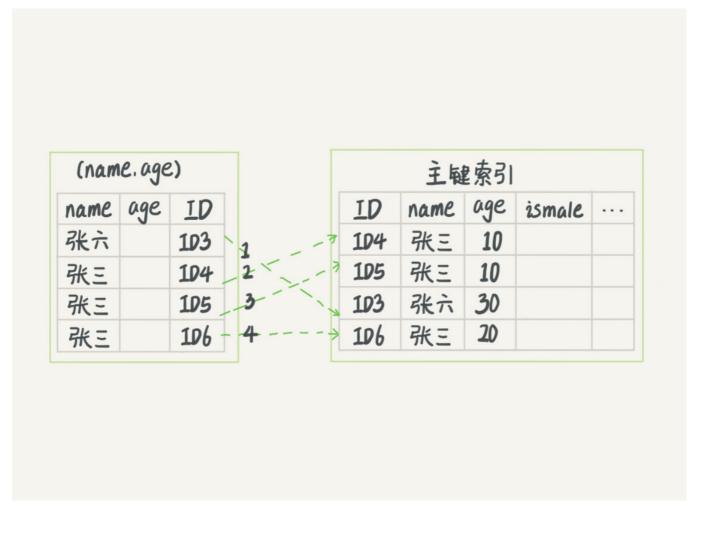


图 3 无索引下推执行流程

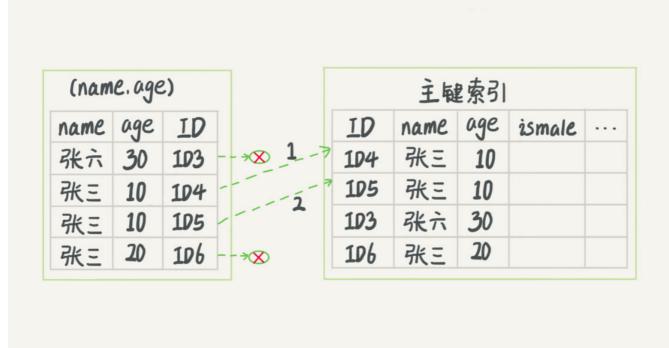


图 4 索引下推执行流程

在图 3 和 4 这两个图里面,每一个虚线箭头表示回表一次。

图 3 中,在 (name,age) 索引里面我特意去掉了 age 的值,这个过程 InnoDB 并不会去看 age 的值,只是按顺序把"name 第一个字是'张'"的记录一条条取出来回表。因此,需要回表 4 次。

图 4 跟图 3 的区别是, InnoDB 在 (name,age) 索引内部就判断了 age 是否等于 10, 对于不等于 10 的记录,直接判断并跳过。在我们的这个例子中,只需要对 ID4、ID5 这两条记录回表取数据判断,就只需要回表 2 次。

# 小结

今天这篇文章,我和你继续讨论了数据库索引的概念,包括了覆盖索引、前缀索引、索引下推。你可以看到,在满足语句需求的情况下,尽量少地访问资源是数据库设计的重要原则之一。我们在使用数据库的时候,尤其是在设计表结构时,也要以减少资源消耗作为目标。

接下来我给你留下一个问题吧。

实际上主键索引也是可以使用多个字段的。DBA 小吕在入职新公司的时候,就发现自己接手维护的库里面,有这么一个表,表结构定义类似这样的:

■复制代码

公司的同事告诉他说,由于历史原因,这个表需要 a、b 做联合主键,这个小吕理解了。

但是,学过本章内容的小吕又纳闷了,既然主键包含了 a、b 这两个字段,那意味着单独在字段 c 上创建一个索引,就已经包含了三个字段了呀,为什么要创建"ca""cb"这两个索引?

同事告诉他,是因为他们的业务里面有这样的两种语句:

■复制代码

```
1 select * from geek where c=N order by a limit 1;
2 select * from geek where c=N order by b limit 1;
```

我给你的问题是,这位同事的解释对吗,为了这两个查询模式,这两个索引是否都是必须的?为什么呢?

你可以把你的思考和观点写在留言区里,我会在下一篇文章的末尾和你讨论这个问题。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,通过两个 alter 语句重建索引 k , 以及通过两个 alter 语句重建主键索引是否合理。

在评论区,有同学问到为什么要重建索引。我们文章里面有提到,索引可能因为删除,或者页分裂等原因,导致数据页有空洞,重建索引的过程会创建一个新的索引,把数据按顺序插入,这样页面的利用率最高,也就是索引更紧凑、更省空间。

这道题目, 我给你的"参考答案"是:

重建索引 k 的做法是合理的,可以达到省空间的目的。但是,重建主键的过程不合理。不论是删除主键还是创建主键,都会将整个表重建。所以连着执行这两个语句的话,第一个语句就白做了。这两个语句,你可以用这个语句代替 : alter table T engine=InnoDB。在专栏的第 12 篇文章《为什么表数据删掉一半,表文件大小不变?》中,我会和你分析这条语句的执行流程。

评论区留言中, @壹笙☞漂泊做了很详细的笔记, @高枕帮同学解答了问题, @约书亚提了一个很不错的面试问题。在这里, 我要和你们道一声感谢。

PS:如果你在面试中,曾有过被 MySQL 相关问题难住的经历,也可以把这个问题发到评论区,我们一起来讨论。如果解答这个问题,需要的篇幅会很长的话,我可以放到答疑文章展开。



上一篇 04 | 深入浅出索引(上)

下一篇 06 | 全局锁和表锁:给表加个字段怎么有这么多阻碍?

#### 精选留言 (262)





**企** 96

老师的每一篇都会讲到平常工作用遇到的事情. 这个专栏真的很值.

今天这个 alter table T engine=InnoDB 让我想到了我们线上的一个表, 记录日志用的, 会定期删除过早之前的数据. 最后这个表实际内容的大小才10G, 而他的索引却有30G. 在阿里云控制面板上看,就是占了40G空间. 这可花的是真金白银啊.

后来了解到是 InnoDB 这种引擎导致的,虽然删除了表的部分记录,但是它的索引还在,并… 展开 >

作者回复: ⑤确实例子都是血泪史,有些是我的血泪、有些是帮助人擦眼泪●

也鼓励大家把平时碰到的问题提出来,大家一起未雨绸缪□

10

# **约书亚** 置顶 2018-11-23

<u></u> 22

#### 疑问:

- 1. 有些资料提到,在不影响排序结果的情况下,在取出主键后,回表之前,会在对所有获取到的主键排序,请问是否存在这种情况?
- 2. 索引下推那个例子,感觉5.6之前的机制很匪夷所思:感觉判断'张%'之后再"看age的值"是顺理成章的事。难道联合索引的底层实现结构在这期间发生了变化? 展开 >

作者回复: 1. 有的 ,Multi-Range Read (MRR) 由于不论是否使用这个策略 ,SQL语句写法不变,就没有在正文中提

2. 不是,是接口能力发生了变化,以前只能传"搜索关键字"。

如果你用过5.1 甚至5.0 ,在从现在的观点看 ,你会发现很多"匪夷所思"。还有:并行复制官方5.6才引入、MDL 5.5 才有、Innodb 自增主键持久化、多源复制、online DDL ...

只能说,持续进化,幸甚至哉⑤

#### 发条橙子 ... 置顶

心 13

2018-11-24

老师 , 因为正文不能无限细节和篇幅的缘故 , 有些细节点没有说 , 我也一直很困惑 , 希望能帮忙解答下 , 辛苦了

- 1. 表的逻辑结构 , 表 —> 段 —> 段中存在数据段(leaf node segment) , 索引段(Non-leaf node segment ) ,请问数据段就是主键索引的数据 , 索引段就是二级索引的数据么
- 2. 建立的每个索引都有要维护一个数据段么 ? ? 那么新插入一行值 , 岂不是每个索引... <sub>展开</sub> >

作者回复: 1. 这样理解也算对,不过要记得主键也是索引的一种哈

- 2. 是的, 所以说索引越多, "维护成本"越大
- 3. 如果是几百个儿子节点共用一个父节点,是不是就不会看上去那么浪费啦
- 4. 树高其实取决于叶子树(数据行数)和"N叉树"的N。而N是由页大小和索引大小决定的。
- 5. 基本是你说的流程。不过不是"优化器"去取的,是执行器调用引擎,引擎内部才管理了你说的 段、页这些数据

PARTY OF THE PARTY

# 老北 置顶

心 7

2018-11-24

#### 背景:

我们现在有一张表,每天生成300W数据, 然后每天用delete xx where id = x 这样的方式来删除.

不用truncate是因为DBA说truncate会重建自适应哈希索引,可能对整个库性能有影响.

•••

展开٧

作者回复: 额你们DBA可能对自适应哈希索引(AHI)有误解...有其他同学也在评论中有提到AHI, 我答疑文章会安排说明。

看你的描述,最好就是rename 重建一个新的,然后找低峰期删掉旧的表。

还有你这么说,应该id就是这个表的自增主键了,正常即使删除也不会全表扫描。不过我现在怀疑可能删的事务有没提交的,导致MySQL没法回收复用旧空间。(这个可以简单从文件大小判断)

不过总之, rename +新建表, 上面这个问题也自动解决了②

locust 置顶 2018-11-28

**6** 5

老师,有这么个问题

一张表两个字段id, uname,id主键, uname普通索引 SELECT \* FROM test\_like WHERE uname LIKE 'j'/ 'j%' / '%j'/ '%j%' 模糊查询like后面四种写法都可以用到uname的普通索引

展开~

作者回复: 好问题, 这个是关于"用索引"和"用索引快速定位记录"的区别。

08 篇讲到这个问题了,周五关注一下。

简单回答: "用索引"有一种用法是 "顺序扫描索引"

某、人 2018-11-23

**1** 45

先回答老师的问题:

如果c列上重复率很低的情况下,两个索引都可以不用建。因为如果过滤只剩下几条数据,排序也不影响

如果C列重复度比较高,就需要建立(c,b)的联合索引了,来消除排序了。因为在数据量大的情况下,排序是一个非常耗时的操作,...

展开٧

作者回复:回答得很好。

- 1. 没有存,就是一个临时内存,读出来马上判断,然后扫描下一行可以复用
- 2. Server层。 接上面的逻辑, 读完以后顺便判断一下够不够limit 的数了, 够就结束循环
- 3. 嗯,你很细心,其实它表示的是"可以下推",实际上是"可以,但没有" 😌

benson42

2018-11-23

这两个语句,你可以用这个语句代替: alter table T engine=InnoDB。可以解释一下原理吗。



gether

**1**31

2018-11-23

ca索引可以去掉,cb索引可以保留。

ca索引,通过索引对数据进行筛选,回表的时候,a本身就是主键索引,所以可以保证有序;

cb索引, b上并没有索引, ab索引也无法满足最左匹配原则,可以保留加快排序速度。但如果查询结果很少的话,内存中排序也够了吧,也没必要建立cb索引。老师,我理解... 展开 >



狼的诱惑

**心** 23

2018-11-27

踩过坑:有人问我联合索引的技巧,回答的不是很好

总结:

1、覆盖索引:如果查询条件使用的是普通索引(或是联合索引的最左原则字段),查询结果是联合索引的字段或是主键,不用回表操作,直接返回结果,减少IO磁盘读写读取正行数据...

展开~

作者回复: 赞,下次再问你就这么答,棒棒哒

4

**L** 21



老杨同志

2018-11-23

表记录

--a--|--b--|--c--

123

132

1 4 3...

展开٧

老师好,文章提到建立一个(身份证号、姓名)的联合索引,是不是浪费空间?后文解释 如果根据身份证号查询姓名和年龄就会用到覆盖索引。这里我不理解的是,年龄并不在联 合索引内,那是不是应该回表啊?

展开٧



#### melon

心 11

2018-11-27

关于联合索引我的理解是这样的:比如一个联合索引(a,b,c),其实质是按a,b,c的顺序拼接 成了一个二进制字节数组,索引记录是按该字节数组逐字节比较排序的,所以其是先按a 排序,再按b排序,再按c排序的,至于其为什么是按最左前缀匹配的也就显而易见了,没 看过源码,不知道理解的对不对,希望老师指正。

展开٧

作者回复: 非常赞, 尤其是第三段对"军规"的理解□□

2018-11-23

## grey

凸 11

老师你好,上篇文章中有人提问"数据量很大的时候,二级索引比主键索引更快",这个 结论是只有在使用覆盖索引时才成立吧,非覆盖索引还是要回表查询。

作者回复: 是的□□



#### 北天魔狼

**L** 10

2018-11-23

老师,我是非科班做开发的小白(公司没有DBA),最近一直认为数据库和程序运行环境 都比开发语言本身重要。尤其是数据库,数据行上亿必须在数据库上想办法。也买了一本 高性能MySQL,看完类型,索引,查询,后面就看不懂了。特别期待后面的章节,六点上 地铁,看的入迷差点坐过站



壹笙☞漂泊

2018-11-23

总结:

回表:回到主键索引树搜索的过程,称为回表

覆盖索引:某索引已经覆盖了查询需求,称为覆盖索引,例如:select ID from T where

k between 3 and 5

在引擎内部使用覆盖索引在索引K上其实读了三个记录, R3~R5(对应的索引k上的记录...

展开٧

作者回复: 是的, 查询语句的where里面各个判断调换顺序没关系的

4

**a** lionetes

2018-11-23

**ம** 6

alter table T engine=InnoDB 是用来释放 delete 操作引起的页的空洞,也就是碎片空间操作时候尽量避免当前表的dml 操作.

表数据很大情况 建议使用 Percona Toolkit 工具来执行

• • •

展开~



**HwangZHen** 2018-11-23

**心** 5

包含主键后应该是cab,根据最左匹配原则,cb是有必要的,ca没有必要 展开~

9

**WL** 2018-11-24

凸 4

把该讲内容总结为几个问题, 大家复习的时候可以先尝试回答这些问题检查自己的掌握程度:

1.

select \* from T where k betwee 3 and 5 这条语句的执行流程是什么样的?...

展开٧



**企** 4

图4中是5.6的话,会在回表的时候再优化iops吗?比如查到的是满足条件的1000行张三,

会先对其id做排序,然后再回表么?这样挨得近的主键的I/O操作就能合并了。会有这样的优化吗?



2

面试官问:说下怎么让mysql的myisam引擎支持事务,网上搜了下,也没有结果! 展开~

作者回复: ......... 面试官是魔鬼吗☺

我怀疑他是想说用lock table 来实现,但是这样只能实现串行化隔离级别,

其它隔离都实现不了。

但是因为mysiam不支持崩溃恢复,所以即使用lock table硬实现,也是问题多多:

ACID里面,原子性和持久性做不到;

隔离性只能实现基本用不上的串行化;

一致性在正常运行的时候依赖于串行化,在异常崩溃的时候也不能保证。

这样实现的事务不要也罢。

你这么答复面试官,应该能加到分吧⑤