MySQI的Explain

1. 数据准备

```
create table subject(
id int(10) auto_increment,
 name varchar(20),
teacher_id int(10),
 primary key (id),
 index idx_teacher_id (teacher_id));
create table teacher(
id int(10) auto_increment,
name varchar(20),
teacher_no varchar(20),
 primary key (id),
 unique index unx_teacher_no (teacher_no(20)));
 create table student(
 id int(10) auto_increment,
 name varchar(20),
 student_no varchar(20),
 primary key (id),
 unique index unx_student_no (student_no(20)));
 create table student_score(
 id int(10) auto_increment,
 student_id int(10),
 subject_id int(10),
 score int(10),
 primary key (id),
 index idx_student_id (student_id),
 index idx_subject_id (subject_id));
 alter table teacher add index idx_name(name(20));
 insert into student(name, student_no) values ('zhangsan', '20200001'),
('lisi','20200002'),('yan','20200003'),('dede','20200004');
 insert into teacher(name,teacher_no) values('wangsi','T2010001'),
('sunsi','T2010002'),('jiangsi','T2010003'),('zhousi','T2010004');
insert into subject(name,teacher_id) values('math',1),('Chinese',2),
('English',3),('history',4);
```

```
insert into student_score(student_id,subject_id,score) values(1,1,90), (1,2,60), (1,3,80), (1,4,100), (2,4,60), (2,3,50), (2,2,80), (2,1,90), (3,1,90), (3,4,100), (4,1,40), (4,2,80), (4,3,80), (4,5,100);
```

2. Explain的用途

- 表的读取顺序如何
- 数据读取操作有哪些操作类型
- 哪些索引可以使用
- 哪些索引被实际使用
- 表之间是如何引用
- 每张表有多少行被优化器查询

3. Explain的执行效果



4. Explain字段

• id: select查询的序列号,包含一组数字,表示查询中执行select子句或操作表的顺序

select_type: 查询类型table: 正在访问哪个表partitions: 匹配的分区

• type:访问的类型

• possible_keys:显示可能应用在这张表中的索引,一个或多个,但不一定实际使用到

• key: 实际使用到的索引,如果为NULL,则没有使用索引

• key_len:表示索引中使用的字节数,可通过该列计算查询中使用的索引的长度,不损失精确度的情况下,长度越短越好;key_len显示的值为索引字段最大的可能长度,并非实际使用长度

即key_len是根据定义计算而得,不是通过表内检索出的

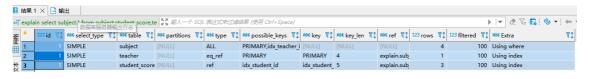
- ref:显示索引的哪一列被使用了,如果可能的话,是一个常数,哪些列或常量被用于查找索引列上的值
- rows:根据表统计信息及索引选用情况,大致估算出找到所需的记录所需读取的行数
- filtered: 查询的表行占表的百分比
- Extra: 包含不适合在其它列中显示但十分重要的额外信息

4.1 id字段

• id相同

执行顺序从上至下

```
# 读取顺序: subject > teacher > student_score
explain select subject.* from subject, student_score, teacher where
subject.id = student_id and subject.teacher_id = teacher.id;
```



• id不同

如果是子查询,id的序号会递增,id的值越大优先级越高,越先被执行

```
# 读取顺序: teacher > subject > student_score
explain select score.* from student_score as score where subject_id =
(select id from subject where teacher_id = (select id from teacher
where id = 2));
```

• id既有相同又有不同

id如果相同,可以认为是一组,从上往下顺序执行 在所有组中,id值越大,优先级越高,越先执行

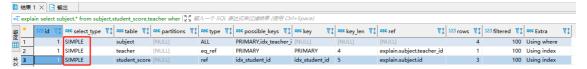
```
# 2.teacher > 2.subject > 1.subject > 1.teacher
explain
select subject.*
from subject
left join teacher
on subject.teacher_id = teacher.id
union
select subject.*
from subject
right join teacher
on subject.teacher_id = teacher.id;
```

4.2 select_type字段

SIMPLE

简单查询,不包含子查询或Union查询

explain select subject.* from subject,student_score,teacher where
subject.id = student_id and subject.teacher_id = teacher.id;



PRIMARY

查询中若包含任何复杂的子部分,最外层查询则被标记为主查询

SUBQUERY

在select或where中包含子查询

explain select score.* from student_score as score where subject_id =
 (select id from subject where teacher_id = (select id from teacher
 where id = 2));



DERIVED

在FROM列表中包含的子查询被标记为DERIVED(衍生),MySQL会递归执行这些子查询,把结果放在临时表中

备注:

MySQL5.7+ 进行优化了,增加了derived_merge(派生合并),默认开启,可加快查询效率

• UNION:

若第二个select出现在uion之后,则被标记为UNION

UNION RESULT

从UNION表获取结果的select

explain select subject.* from subject left join teacher on
subject.teacher_id = teacher.id
union
select subject.* from subject right join teacher on subject.teacher_id
= teacher.id;



4.3 type字段

//最好到最差

NULL>system>const>eq_ref>ref>fulltext>ref_or_null>index_merge>unique_subquery >index_subquery>range>index>ALL

备注: 掌握以下10种常见的即可

NULL>system>const>eq_ref>ref>ref_or_null>index_merge>range>index>ALL

NULL

MySQL能够在优化阶段分解查询语句,在执行阶段用不着再访问表或索引

 system

表只有一行记录(等于系统表),这是const类型的特列,平时不大会出现,可以忽略

const

表示通过索引一次就找到了, const用于比较primary key或uique索引, 因为只匹配一行数据, 所以很快, 如主键置于where列表中, MySQL就能将该查询转换为一个常量



eq_ref

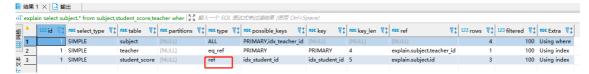
唯一性索引扫描,对于每个索引键,表中只有一条记录与之匹配,常见于主键或唯一索引扫描



• ref

非唯一性索引扫描,返回匹配某个单独值的所有行本质上也是一种索引访问,返回所有匹配某个单独值的行,然而可能会找到多个符合条件的行,应该属于查找和扫描的混合体

explain select subject.* from subject,student_score,teacher where subject.id = student_id and subject.teacher_id = teacher.id;



ref_or_null

类似ref,但是可以搜索值为NULL的行

index_merge

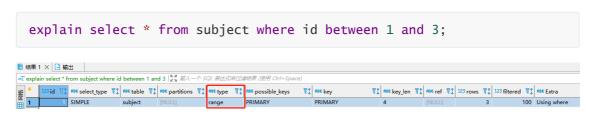
表示使用了索引合并的优化方法

```
# id、tearcher_no为两个单索引
explain select * from teacher where id = 1 or teacher_no = 'T2010001'
```



range

只检索给定范围的行,使用一个索引来选择行,key列显示使用了哪个索引,一般就是在你的where语句中出现between、<>、in等的查询。



index

Full index Scan, Index与All区别

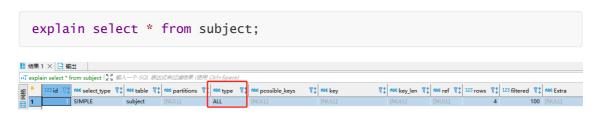
index只遍历索引树, 通常比All快

因为索引文件通常比数据文件小,也就是虽然all和index都是读全表,但index是从索引中读取的,而all是从硬盘读的。



all

Full Table Scan,将遍历全表以找到匹配行

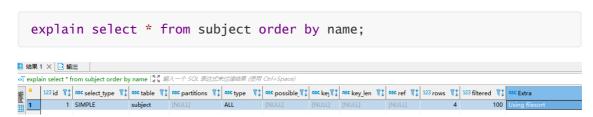


4.4 Extra字段

包含不适合在其它列中显示但十分重要的额外信息

Using filesort

说明MySQL会对数据使用一个外部的索引排序,而不是按照表内的索引顺序进行读取 MySQL中无法利用索引完成的排序操作称为"文件排序"



Using temporary

使用了临时表保存中间结果,MySQL在对结果排序时使用临时表,常见于排序order by 和分组查询group by

explain select subject.* from subject left join teacher on
subject.teacher_id = teacher.id
union
select subject.* from subject right join teacher on subject.teacher_id
= teacher.id;



Using index

表示相应的select操作中使用了覆盖索引(Covering Index),避免访问了表的数据行,效率不错!

如果同时出现using where,表明索引被用来执行索引键值的查找;如果没有同时出现using where,表明索引用来读取数据而非执行查找动作;

explain select subject.* from subject,student_score,teacher where subject.id = student_id and subject.teacher_id = teacher.id;



Using Where



• Using join buffer

使用了连接缓存

explain select student.*,teacher.*,subject.* from
student,teacher,subject;



• impossible where

where子句的值总是false,不能用来获取任何元组

distinct

一旦mysql找到了与行相联合匹配的行,就不再搜索了

• Select tables optimized away

SELECT操作已经优化到不能再优化了(MySQL根本没有遍历表或索引就返回数据了)

