

执行计划查看

mysql执行计划

在企业的应用场景中，为了知道优化SQL语句的执行，需要查看SQL语句的具体执行过程，以加快SQL语句的执行效率。

可以使用explain+SQL语句来模拟优化器执行SQL查询语句，从而知道mysql是如何处理sql语句的。

官网地址：<https://dev.mysql.com/doc/refman/5.5/en/explain-output.html>

1、执行计划中包含的信息

Aa Column	≡ Meaning
<u>id</u>	The SELECT identifier
<u>select_type</u>	The SELECT type
<u>table</u>	The table for the output row
<u>partitions</u>	The matching partitions
<u>type</u>	The join type
<u>possible_keys</u>	The possible indexes to choose
<u>key</u>	The index actually chosen
<u>key_len</u>	The length of the chosen key
<u>ref</u>	The columns compared to the index
<u>rows</u>	Estimate of rows to be examined
<u>filtered</u>	Percentage of rows filtered by table condition
<u>extra</u>	Additional information

id

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

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	d	ALL	PRIMARY, idx_deptno	NULL	NULL	NULL	4	
1	SIMPLE	e	ref	idx_3	idx_3	5	demo.d.DEPTNO	1	Using where
1	SIMPLE	sg	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	5	Using where; Using join buffer
3 rows in set (0.01 sec)									
mysql> explain select * from emp e where e.deptno in (select d.deptno from dept d where d.dname = 'SALES');									
id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	PRIMARY	e	ALL	PRIMARY, idx_deptno	NULL	NULL	NULL	13	Using where
2	DEPENDENT SUBQUERY	d	unique_subquery	PRIMARY, idx_deptno	PRIMARY	4	func	1	Using where
2 rows in set (0.00 sec)									
mysql> explain select * from emp e join dept d on e.deptno = d.deptno join salgrade sg on e.sal between sg.losal and sg.hisal where e.deptno in (select d.deptno from dept d where d.dname = 'SALES');									
id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	PRIMARY	d	ALL	PRIMARY, idx_deptno	NULL	NULL	NULL	4	Using where
1	PRIMARY	e	ref	idx_3	idx_3	5	demo.d.DEPTNO	1	Using where
1	PRIMARY	sg	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	5	Using where; Using join buffer
2	DEPENDENT SUBQUERY	d	unique_subquery	PRIMARY, idx_deptno	PRIMARY	4	func	1	Using where

id号分为三种情况：

1、如果id相同，那么执行顺序从上到下

explain select * from emp e join dept d on e.deptno = d.deptno join salgrade sg on e.sal between sg.losal and sg.hisal;

2、如果id不同，如果是子查询，id的序号会递增，id值越大优先级越高，越先被执行

explain select * from emp e where e.deptno in (select d.deptno from dept d where d.dname = 'SALES');

- 3、id相同和不同的，同时存在：相同的可以认为是一组，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
- explain select * from emp e join dept d on e.deptno = d.deptno join salgrade sg on e.sal between sg.losal and sg.hisal where e.deptno in (select d.deptno from dept d where d.dname = 'SALES');

select_type

主要用来分辨查询的类型，是普通查询还是联合查询还是子查询

select_type Value	Meaning
<u>SIMPLE</u>	Simple SELECT (not using UNION or subqueries)
<u>PRIMARY</u>	Outermost SELECT
<u>UNION</u>	Second or later SELECT statement in a UNION
<u>DEPENDENT UNION</u>	Second or later SELECT statement in a UNION, dependent on outer query
<u>UNION RESULT</u>	Result of a UNION.
<u>SUBQUERY</u>	First SELECT in subquery
<u>DEPENDENT SUBQUERY</u>	First SELECT in subquery, dependent on outer query
<u>DERIVED</u>	Derived table
<u>UNCACHEABLE SUBQUERY</u>	A subquery for which the result cannot be cached and must be re-evaluated for each row of the outer query
<u>UNCACHEABLE UNION</u>	The second or later select in a UNION that belongs to an uncacheable subquery (see UNCACHEABLE SUBQUERY)

```
--sample:简单的查询，不包含子查询和union
explain select * from emp;

--primary:查询中若包含任何复杂的子查询，最外层查询则被标记为Primary
explain select staname,ename supname from (select ename staname,mgr from emp) t join emp on t.mgr=emp.empno ;

--union:若第二个select出现在union之后，则被标记为union
explain select * from emp where deptno = 10 union select * from emp where sal >2000;

--dependent union:跟union类似，此处的dependent表示union或union all联合而成的结果会受外部表影响
explain select * from emp e where e.empno in ( select empno from emp where deptno = 10 union select empno from emp where sal >2000)

--union result:从union表获取结果的select
explain select * from emp where deptno = 10 union select * from emp where sal >2000;

--subquery:在select或者where列表中包含子查询
explain select * from emp where sal > (select avg(sal) from emp) ;

--dependent subquery:subquery的子查询要受到外部表查询的影响
explain select * from emp e where e.deptno in (select distinct deptno from dept);

--DERIVED: 从子句中出现的子查询，也叫做派生类，
explain select staname,ename supname from (select ename staname,mgr from emp) t join emp on t.mgr=emp.empno ;

--UNCACHEABLE SUBQUERY：表示使用子查询的结果不能被缓存
explain select * from emp where empno = (select empno from emp where deptno=@@sort_buffer_size);

--uncacheable union:表示union的查询结果不能被缓存：sql语句未验证
```

table

对应行正在访问哪一个表，表名或者别名，可能是临时表或者union合并结果集 1、如果是具体的表名，则表明从实际的物理表中获取数据，当然也可以是表的别名

2、表名是derivedN的形式，表示使用了id为N的查询产生的衍生表

3、当有union result的时候，表名是union n1,n2等的形式，n1,n2表示参与union的id

type——优化的时候，是一个很重要的衡量标准

type显示的是访问类型，访问类型表示我是以何种方式去访问我们的数据，最容易想的是全表扫描，直接暴力的遍历一张表去寻找需要的数据，效率非常低下，访问的类型有很多，效率从最好到最坏依次是：

system > const > eq_ref > ref > fulltext > ref_or_null > index_merge > unique_subquery > index_subquery > range > index > ALL
——— 记住 蓝色的优先级基本就够了

一般情况下，得保证查询至少达到range级别，最好能达到ref

```
--all:全表扫描，一般情况下出现这样的sql语句而且数据量比较大的话那么就需要进行优化。
explain select * from emp;

--index：全索引扫描这个比all的效率要好，主要有两种情况，一种是当前的查询时覆盖索引，即我们需要的数据在索引中就可以索取，或者是使用了索引进行排序，这样就避免数据的
explain select empno from emp;

--range：表示利用索引查询的时候限制了范围，在指定范围内进行查询，这样避免了index的全索引扫描，适用的操作符：=, <>, >, >=, <, <=, IS NULL, BETWEEN, LIKE
explain select * from emp where empno between 7000 and 7500;

--index_subquery：利用索引来关联子查询，不再扫描全表
explain select * from emp where emp.job in (select job from t_job);

--unique_subquery:该连接类型类似与index_subquery,使用的是唯一索引
explain select * from emp e where e.deptno in (select distinct deptno from dept);

--index_merge：在查询过程中需要多个索引组合使用，没有模拟出来

--ref_or_null：对于某个字段即需要关联条件，也需要null值的情况下，查询优化器会选择这种访问方式
explain select * from emp e where e.mgr is null or e.mgr=7369;

--ref：使用了非唯一性索引进行数据的查找
create index idx_3 on emp(deptno);
explain select * from emp e,dept d where e.deptno =d.deptno;

--eq_ref：使用唯一性索引进行数据查找
explain select * from emp,emp2 where emp.empno = emp2.empno;

--const：这个表至多有一个匹配行，
explain select * from emp where empno = 7369;

--system：表只有一行记录（等于系统表），这是const类型的特例，平时不会出现
```

possible_keys

显示可能应用在这张表中的索引，一个或多个，查询涉及到的字段上若存在索引，则该索引将被列出，但不一定被查询实际使用

```
explain select * from emp,dept where emp.deptno = dept.deptno and emp.deptno = 10;
```

key

实际使用的索引，如果为null，则没有使用索引，查询中若使用了覆盖索引，则该索引和查询的select字段重叠。

```
explain select * from emp,dept where emp.deptno = dept.deptno and emp.deptno = 10;
```

key_len

表示索引中使用的字节数，可以通过key_len计算查询中使用的索引长度，在不损失精度的情况下长度越短越好。越短，说明占用空间越小，这样IO的代价也就越低

```
explain select * from emp,dept where emp.deptno = dept.deptno and emp.deptno = 10;
```

ref

显示索引的哪一列被使用了，如果可能的话，是一个常数

```
explain select * from emp,dept where emp.deptno = dept.deptno and emp.deptno = 10;
```

rows

根据表的统计信息及索引使用情况，大致估算出找出所需记录需要读取的行数，此参数很重要，直接反应的sql找了多少数据，在完成目的的情况下越少越好

```
explain select * from emp;
```

extra

包含额外的信息。

```
--using filesort:说明mysql无法利用索引进行排序，只能利用排序算法进行排序，会消耗额外的位置
explain select * from emp order by sal;

--using temporary:建立临时表来保存中间结果，查询完成之后把临时表删除
explain select ename,count(*) from emp where deptno = 10 group by ename;

--using index:这个表示当前的查询时覆盖索引的，直接从索引中读取数据，而不用访问数据表。如果同时出现using where 表名索引被用来执行索引键值的查找，如果没有，表面
explain select deptno,count(*) from emp group by deptno limit 10;

--using where:使用where进行条件过滤
explain select * from t_user where id = 1;

--using join buffer:使用连接缓存，情况没有模拟出来

--impossible where :where语句的结果总是false
explain select * from emp where empno = 7469;
```