



# mysqlsql分析

## 课程内容

1. sql语句的错误使用
2. SQL语句优化之索引优化指标
3. 优化器的执行过程与分析
4. explain与profile结果如何分析

## 1. sql语句的错误使用

学员问题：可不可以多次查询优化查询效率（针对join 或者 in）

注意这个问题并没有很直接的正确答案，问题本身是模棱两可的 既可以多次查询也可以一起；

对于SQL的错误使用有两种情况就是过强和过弱 这是常常会可能出现的问题：

比如查询粉丝最多的前十个用户的文章总数

粉丝关注表：user\_fans

Field	Type	Null	Key	Default	Extra
id	int(11)	NO	PRI	0	
user_id	int(11)	NO		MUL	NULL





fans_id	int(11)	NO		MUL	NULL
---------	---------	----	--	-----	------

查询的方法

方案一

```
select user_id from (  
select  
user_id,count(*) c  
from  
user_fans  
group by  
user_id  
order by c desc limit 0,5  
) as fans_count;
```

然后再通过循环查询出用户的id信息并输出

```
for (fans_count)  
select count(*) from article where user_id = ?
```

对比:

1. 从MySQL执行的query数量来看第一种为  $1 + 10 = 11$  条, 第二种为  $1 + 1 = 2$
2. 对应的交互数量11: 2
3. io操作对比假设一条SQL就是一个IO, 第一种最少有11次IO, 第二种小余或等于11次IO; 如果数据非常离散就是11次;
4. 复杂度: 前缀的SQL不管只看第二条SQL; 第一种简单一些, 第二种就增加了group by
5. 数据库对于结果的返回地中是11次, 第二种是2次, 但是第二种方法中的第二次结果是第一次的10倍





6. 从应用程序的数据处理来看，第二种比第一种多了一个拼接photo\_id的过程

根据上面的点做对比分析：

1. 由于MySQL不管客户端每次调教的query是相同还是不同，都需要进行完全解析这个动作主要消耗的资源服务器主机的CPU，那么这里第一种方案和第二 种方案消耗CPU的比例是11:2. query语句的解析动作在整个query语句执行过程中的整体消耗的CPU比例是比较多的；
2. 网络交互对比：11:2
3. IO比 <= 1:1
4. 在数据量少的情况下分组性能问题不大

所以相对来说第二种会更好一点-》这个情况就是过度的弱化SQL 或者说数据库的处理能力

但是如果说根据第二种方法把两条SQL合在一起呢？

```
select count(*) from article where user_id in (  
select user_id from (  
select  
user_id,count(*) c  
from  
user_fans  
group by  
user_id  
order by c desc limit 0,5  
) as fans_count;  
) group by user_id;
```

当然是可以执行，但是目前的这个SQL复杂度同比之前任何一条SQL都要复杂 还不是一点点的问题....

从数据库的交互来说 2：1，但是复杂来说不是一点点的大

之前其实有提过SQL语句会通过解析器分解为不同的令牌，任何生成解析树提供给优化器使用并对SQL进行





计算和优化，再去执行该计划，但是因为SQL的复杂度增加，对于优化器来说分析的难度也会增加 -- 执行的计算会更多。

粉丝关注及其用户信息统计：user\_stat

Field	Type	Null	Key	Default	Extra
id	int(11)	NO	PRI	0	
user_id	int(11)	NO		MUL	NULL
fans_count	int(11)	NO		MUL	NULL

## 2. explain如何分析

explain在之前的课程中我们已经有讲解，这里就不做说明.....

本次分析依旧使用我们之前课程的sql案例如下：

```
explain select * from staffs where sex = 1 and age = 20 and name = 'starsky';
explain select * from customers1 where city = "长沙" and gender = 0;
```

结果如下：





```
1 explain select * from staffs where sex = 1 and age = 20 and name = 'starsky';
```

信息	结果1	概况	状态								
id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	staffs	(Null)	ALL	(Null)	(Null)	(Null)	(Null)	5	20	Using where

```
3 explain select * from customers1s where city = "长沙" and gender = 0;
```

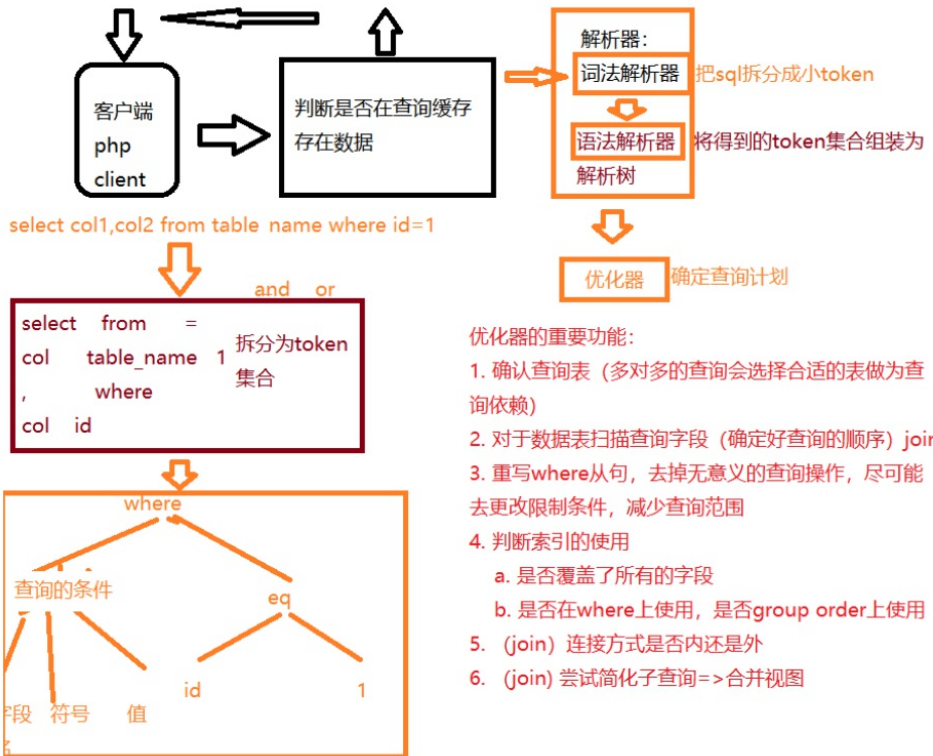
信息	结果1	概况	状态								
id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	customers1	(Null)	ALL	(Null)	(Null)	(Null)	(Null)	5089626	1	Using where

### 3. 优化器的执行过程与分析





SQL语句的执行流程: 跳过线程分配, 权限判断



优化器的重要功能:

1. 确认查询表 (多对多的查询会选择合适的表做为查询依赖)
2. 对于数据表扫描查询字段 (确定好查询的顺序) join
3. 重写where从句, 去掉无意义的查询操作, 尽可能去更改限制条件, 减少查询范围
4. 判断索引的使用
  - a. 是否覆盖了所有的字段
  - b. 是否在where上使用, 是否group order上使用
5. (join) 连接方式是否内还是外
6. (join) 尝试简化子查询=>合并视图





### 3.1 开启OPTIMIZER\_TRACE

```
set optimizer_trace="enabled=on";--开启trace查看优化器的结果
set end_markers_in_json=on;--增加注释

select id,`name`,city,monthsalary,gender from customers1 where city="长沙" and gender=0 and
monthsalary=99;
select * from information_schema.optimizer_trace \G;
```

### 3.2 OPTIMIZER\_TRACE结果

QUERY: 查询语句  
TRACE: QUERY字段对应语句的跟踪信息  
MISSING\_BYTES\_BEYOND\_MAX\_MEM\_SIZE: 跟踪信息过长时，被截断的跟踪信息的字节数。  
INSUFFICIENT\_PRIVILEGES: 执行跟踪语句的用户是否有查看对象的权限。当不具有权限时，该列信息为1且TRACE字段为空，一般在调用带有SQL SECURITY DEFINER的视图或者是存储过程的情况下，会出现此问题。

join\_preparation

join\_preparation段落展示了准备阶段的执行过程。

```
{
  "join_preparation": {
    "select#": 1,
    "steps": [
      {
        -- 对比下原始语句，可以知道，这一步做了个格式化。
```





```
"expanded_query": "/* select#1 */ select `salaries`.`emp_no` AS  
`emp_no`,`salaries`.`salary` AS `salary`,`salaries`.`from_date` AS  
`from_date`,`salaries`.`to_date` AS `to_date` from `salaries` where  
((`salaries`.`from_date` = '1986-06-26') and (`salaries`.`to_date` = '1987-06-26'))"  
}  
]  
/* steps */  
}  
/* join_preparation */  
}
```

join\_optimization join\_optimization展示了优化阶段的执行过程，是分析OPTIMIZER TRACE的重点。这段内容超级长，而且分了好多步骤，不妨按照步骤逐段分析：

condition\_processing 该段用来做条件处理，主要对WHERE条件进行优化处理。

```
"condition_processing": {  
  "condition": "WHERE",  
  "original_condition": "((`salaries`.`from_date` = '1986-06-26') and (`salaries`.`to_date`  
= '1987-06-26'))",  
  "steps": [  
    {  
      "transformation": "equality_propagation",  
      "resulting_condition": "(multiple equal('1986-06-26', `salaries`.`from_date`) and  
multiple equal('1987-06-26', `salaries`.`to_date'))"  
    },  
    {  
      "transformation": "constant_propagation",  
      "resulting_condition": "(multiple equal('1986-06-26', `salaries`.`from_date`) and  
multiple equal('1987-06-26', `salaries`.`to_date'))"  
    }  
  ]  
}
```







```
    },  
    {  
      "transformation": "trivial_condition_removal",  
      "resulting_condition": "(multiple equal(DATE'1986-06-26', `salaries`.`from_date`) and  
multiple equal(DATE'1987-06-26', `salaries`.`to_date`))"  
    }  
  ] /* steps */  
} /* condition_processing */
```

其中:

condition: 优化对象类型。WHERE条件句或者是HAVING条件句  
original\_condition: 优化前的原始语句  
steps: 主要包括三步, 分别是quality\_propagation (等值条件句转换),  
constant\_propagation (常量条件句转换), trivial\_condition\_removal (无效条件移除的转换)  
transformation: 转换类型句  
resulting\_condition: 转换之后的结果输出

substitute\_generated\_columns substitute\_generated\_columns用于替换虚拟生成列

```
"substitute_generated_columns": {  
} /* substitute_generated_columns */
```

table\_dependencies 分析表之间的依赖关系

```
{  
  "table_dependencies": [  

```





```
{
  "table": "`salaries`",
  "row_may_be_null": false,
  "map_bit": 0,
  "depends_on_map_bits": [
  ] /* depends_on_map_bits */
}
] /* table_dependencies */
}
```

其中:

table: 涉及的表名, 如果有别名, 也会展示出来  
row\_may\_be\_null: 行是否可能为NULL, 这里是指JOIN操作之后, 这张表里的数据是不是可能为NULL. 如果语句中使用了LEFT JOIN, 则后一张表的row\_may\_be\_null会显示为true  
map\_bit: 表的映射编号, 从0开始递增  
depends\_on\_map\_bits: 依赖的映射表。主要是当使用STRAIGHT\_JOIN强行控制连接顺序或者LEFT JOIN/RIGHT JOIN有顺序差别时, 会在depends\_on\_map\_bits中展示前置表的map\_bit值。

ref\_optimizer\_key\_uses 列出所有可用的ref类型的索引。如果使用了组合索引的多个部分（例如本例, 用到了index(from\_date, to\_date) 的多列索引），则会在ref\_optimizer\_key\_uses下列出多个元素，每个元素中会列出ref使用的索引及对应值。

```
{
  "ref_optimizer_key_uses": [
    {
      "table": "`salaries`",
      "field": "from_date",
      "equals": "DATE'1986-06-26'",

```





```
    "null_rejecting": false
  },
  {
    "table": "`salaries`",
    "field": "to_date",
    "equals": "DATE'1987-06-26'",
    "null_rejecting": false
  }
] /* ref_optimizer_key_uses */
}
```

rows\_estimation 顾名思义，用于估算需要扫描的记录数。

```
{
  "rows_estimation": [
    {
      "table": "`salaries`",
      "range_analysis": {
        "table_scan": {
          "rows": 2838216,
          "cost": 286799
        } /* table_scan */,
        "potential_range_indexes": [
          {
            "index": "PRIMARY",
            "usable": false,
            "cause": "not_applicable"
          },
          {
            "index": "salaries_from_date_to_date_index",
            "usable": true,
            "key_parts": [
```





```
        "from_date",
        "to_date",
        "emp_no"
    ] /* key_parts */
}
] /* potential_range_indexes */,
"setup_range_conditions": [
] /* setup_range_conditions */,
"group_index_range": {
    "chosen": false,
    "cause": "not_group_by_or_distinct"
} /* group_index_range */,
"skip_scan_range": {
    "potential_skip_scan_indexes": [
        {
            "index": "salaries_from_date_to_date_index",
            "usable": false,
            "cause": "query_references_nonkey_column"
        }
    ] /* potential_skip_scan_indexes */
} /* skip_scan_range */,
"analyzing_range_alternatives": {
    "range_scan_alternatives": [
        {
            "index": "salaries_from_date_to_date_index",
            "ranges": [
                "0xda840f <= from_date <= 0xda840f AND 0xda860f <= to_date <= 0xda860f"
            ] /* ranges */,
            "index_divides_for_eq_ranges": true,
            "rowid_ordered": true,
            "using_mrr": false,
            "index_only": false,
            "rows": 86,
            "cost": 50.909,
```





```
        "chosen": true
      }
    ] /* range_scan_alternatives */,
    "analyzing_roworder_intersect": {
      "usable": false,
      "cause": "too_few_roworder_scans"
    } /* analyzing_roworder_intersect */
  } /* analyzing_range_alternatives */,
  "chosen_range_access_summary": {
    "range_access_plan": {
      "type": "range_scan",
      "index": "salaries_from_date_to_date_index",
      "rows": 86,
      "ranges": [
        "0xda840f <= from_date <= 0xda840f AND 0xda860f <= to_date <= 0xda860f"
      ] /* ranges */
    } /* range_access_plan */,
    "rows_for_plan": 86,
    "cost_for_plan": 50.909,
    "chosen": true
  } /* chosen_range_access_summary */
} /* range_analysis */
}
] /* rows_estimation */
}
```

其中:

table: 表名

range\_analysis:

table\_scan: 如果全表扫描的话, 需要扫描多少行 (row, 2838216), 以及需要的代价 (cost, 286799)





**potential\_range\_indexes:** 列出表中所有的索引并分析其是否可用。如果不可用的话，会列出不可用的原因是什么；如果可用会列出索引中可用的字段；

**setup\_range\_conditions:** 如果有可下推的条件，则带条件考虑范围查询

**group\_index\_range:** 当使用了GROUP BY或DISTINCT时，是否有合适的索引可用。当未使用GROUP BY或DISTINCT时，会显示chosen=false, cause=not\_group\_by\_or\_distinct；如使用了GROUP BY或DISTINCT，但是多表查询时，会显示chosen=false, cause=not\_single\_table。其他情况下会尝试分析可用的索引（potential\_group\_range\_indexes）并计算对应的扫描行数及其所需代价

**skip\_scan\_range:** 是否使用了skip scan

TIPS skip\_scan\_range是MySQL 8.0的新特性，感兴趣的可详见  
[https://blog.csdn.net/weixin\\_43970890/article/details/89494915](https://blog.csdn.net/weixin_43970890/article/details/89494915)

**analyzing\_range\_alternatives:** 分析各个索引的使用成本

**range\_scan\_alternatives:** range扫描分析

**index:** 索引名

**ranges:** range扫描的条件范围

**index\_dives\_for\_eq\_ranges:** 是否使用了index dive，该值会被参数

eq\_range\_index\_dive\_limit变量值影响。

**rowid\_ordered:** 该range扫描的结果集是否根据PK值进行排序

**using\_mrr:** 是否使用了mrr

**index\_only:** 表示是否使用了覆盖索引

**rows:** 扫描的行数

**cost:** 索引的使用成本

**chosen:** 表示是否使用了该索引

**analyzing\_roworder\_intersect:** 分析是否使用了索引合并（index merge），如果未使用，会在cause中展示原因；如果使用了索引合并，会在该部分展示索引合并的代价。

**chosen\_range\_access\_summary:** 在前一个步骤中分析了各类索引使用的方法及代价，得出了一定的中间结果之后，在summary阶段汇总前一阶段的中间结果确认最后的方案

**range\_access\_plan:** range扫描最终选择的执行计划。

**type:** 展示执行计划的type，如果使用了索引合并，则会显示index\_roworder\_intersect

**index:** 索引名

**rows:** 扫描的行数

**ranges:** range扫描的条件范围





rows\_for\_plan: 该执行计划的扫描行数  
cost\_for\_plan: 该执行计划的执行代价  
chosen: 是否选择该执行计划

considered\_execution\_plans 负责对比各可行计划的开销，并选择相对最优的执行计划。

```
{
  "considered_execution_plans": [
    {
      "plan_prefix": [
        ] /* plan_prefix */,
      "table": "`salaries`",
      "best_access_path": {
        "considered_access_paths": [
          {
            "access_type": "ref",
            "index": "salaries_from_date_to_date_index",
            "rows": 86,
            "cost": 50.412,
            "chosen": true
          },
          {
            "access_type": "range",
            "range_details": {
              "used_index": "salaries_from_date_to_date_index"
            } /* range_details */,
            "chosen": false,
            "cause": "heuristic_index_cheaper"
          }
        ] /* considered_access_paths */
      } /* best_access_path */,
    }
  ]
}
```





```
"condition_filtering_pct": 100,  
"rows_for_plan": 86,  
"cost_for_plan": 50.412,  
"chosen": true  
}  
] /* considered_execution_plans */  
}
```

其中:

**plan\_prefix:** 当前计划的前置执行计划。

**table:** 涉及的表名, 如果有别名, 也会展示出来

**best\_access\_path:** 通过对比**considered\_access\_paths**, 选择一个最优的访问路径

**considered\_access\_paths:** 当前考虑的访问路径

**access\_type:** 使用索引的方式, 可参考**explain**中的**type**字段

**index:** 索引

**rows:** 行数

**cost:** 开销

**chosen:** 是否选用这种执行路径

**condition\_filtering\_pct:** 类似于**explain**的**filtered**列, 是一个估算值

**rows\_for\_plan:** 执行计划最终的扫描行数, 由**considered\_access\_paths.rows** X **condition\_filtering\_pct**计算获得。

**cost\_for\_plan:** 执行计划的代价, 由**considered\_access\_paths.cost**相加获得

**chosen:** 是否选择了该执行计划

**attaching\_conditions\_to\_tables**

基于**considered\_execution\_plans**中选择的执行计划, 改造原有**where**条件, 并针对表增加适当的附加条件, 以便于单表数据的筛选。

**TIPS** 这部分条件的增加主要是为了便于ICP（索引条件下推），但ICP是否开启并不影响这部分内容的构造。ICP参考文档: <https://www.cnblogs.com/Terry-Wu/p/9273177.html>







```
{
  "attaching_conditions_to_tables": {
    "original_condition": "((`salaries`.`to_date` = DATE'1987-06-26') and
(`salaries`.`from_date` = DATE'1986-06-26'))",
    "attached_conditions_computation": [
      ] /* attached_conditions_computation */,
    "attached_conditions_summary": [
      {
        "table": "`salaries`",
        "attached": "((`salaries`.`to_date` = DATE'1987-06-26') and (`salaries`.`from_date`
= DATE'1986-06-26'))"
      }
    ] /* attached_conditions_summary */
  } /* attaching_conditions_to_tables */
}
```

其中:

original\_condition: 原始的条件语句

attached\_conditions\_computation: 使用启发式算法计算已使用的索引, 如果已使用的索引的访问类型是ref, 则计算用range能否使用组合索引中更多的列, 如果可以, 则用range的方式替换ref。

attached\_conditions\_summary: 附加之后的情况汇总

table: 表名

attached: 附加的条件或原语句中能直接下推给单表筛选的条件。

finalizing\_table\_conditions 最终的、经过优化后的表条件。

```
{
```





```
"finalizing_table_conditions": [  
  {  
    "table": "`salaries`",  
    "original_table_condition": "((`salaries`.`to_date` = DATE'1987-06-26') and  
(`salaries`.`from_date` = DATE'1986-06-26'))",  
    "final_table_condition": null  
  }  
] /* finalizing_table_conditions */  
}
```

refine\_plan 改善执行计划:

```
{  
  "refine_plan": [  
    {  
      "table": "`salaries`"  
    }  
  ] /* refine_plan */  
}
```

其中:

table: 表名及别名

join\_execution join\_execution段落展示了执行阶段的执行过程。

```
"join_execution": {  
  "select#": 1,  
  "steps": [  

```





六星教育 SIXSTAREDU.COM  
11-六星教育-MYSQL-11-MYSQLSQL分析

```
] /* steps */  
}
```



六星教育 SIXSTAREDU.COM  
11-六星教育-MYSQL-11-MYSQLSQL分析