第17章、optimizer trace 表的神奇功效

标签: MySQL 是怎样运行的

对于MySQL 5.6以及之前的版本来说,查询优化器就像是一个黑盒子一样,你只能通过EXPLAIN语句查看到最后优化器决定使用的执行计划,却无法知道它为什么做这个决策。这对于一部分喜欢刨根问底的小伙伴来说简直是灾难:"我就觉得使用其他的执行方案比EXPLAIN输出的这种方案强,凭什么优化器做的决定和我想的不一样呢?"

在MySQL 5.6以及之后的版本中,设计MySQL的大叔贴心的为这部分小伙伴提出了一个optimizer trace的功能,这个功能可以让我们方便的查看优化器生成执行计划的整个过程,这个功能的开启与关闭由系统变量optimizer_trace决定,我们看一下:

可以看到enabled值为off,表明这个功能默认是关闭的。

小贴士: one_line的值是控制输出格式的,如果为on那么所有输出都将在一行中展示,不适合人阅读,所以我们就保持其默认值为off吧。

如果想打开这个功能,必须首先把enabled的值改为on,就像这样:

```
mysql> SET optimizer_trace="enabled=on";
Ouery OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

然后我们就可以输入我们想要查看优化过程的查询语句,当该查询语句执行完成后,就可以到information_schema数据库下的OPTIMIZER_TRACE表中查看完整的优化过程。这个OPTIMIZER_TRACE表有4个列,分别是:

- QUERY:表示我们的查询语句。
- TRACE:表示优化过程的JSON格式文本。
- MISSING_BYTES_BEYOND_MAX_MEM_SIZE:由于优化过程可能会输出很多,如果超过某个限制时,多余的文本将不会被显示,这个字段展示了被忽略的文本字节数。
- INSUFFICIENT_PRIVILEGES:表示是否没有权限查看优化过程,默认值是0,只有某些特殊情况下才会是1,我们暂时不关心这个字段的值。

完整的使用optimizer trace功能的步骤总结如下:

```
# 1. 打开optimizer trace功能 (默认情况下它是关闭的):
SET optimizer_trace="enabled=on";
# 2. 这里输入你自己的查询语句
SELECT ...:
# 3. 从OPTIMIZER_TRACE表中查看上一个查询的优化过程
SELECT * FROM information schema.OPTIMIZER TRACE;
# 4. 可能你还要观察其他语句执行的优化过程, 重复上边的第2、3步
# 5. 当你停止查看语句的优化过程时,把optimizer trace功能关闭
SET optimizer_trace="enabled=off";
现在我们有一个搜索条件比较多的查询语句,它的执行计划如下:
mysql> EXPLAIN SELECT * FROM s1 WHERE
-> key1 > 'z' AND
-> key2 < 1000000 AND
-> key3 IN ('a', 'b', 'c') AND
-> common_field = 'abc';
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra
1 | SIMPLE | s1 | NULL | range | idx_key2,idx_key1,idx_key3 | idx_key2 | 5 | NULL | 12 | 0.42 | Using index condition; Using where |
```

可以看到该查询可能使用到的索引有3个,那么为什么优化器最终选择了idx_key2而不选择其他的索引或者直接全表扫描呢?这时候就可以通过otpimzer trace 功能来查看优化器的具体工作过程: SET optimizer_trace="enabled=on"; SELECT * FROM s1 WHERE kev1 > 'z' AND key2 < 1000000 AND key3 IN ('a', 'b', 'c') AND common_field = 'abc'; SELECT * FROM information_schema.OPTIMIZER_TRACE\G 我们直接看一下通过查询OPTIMIZER_TRACE表得到的输出(我使用#后跟随注释的形式为大家解释了优化过程中的一些比较重要的点,大家重点关注一下): # 分析的查询语句是什么 OUERY: SELECT * FROM s1 WHERE key1 > 'z' AND key2 < 1000000 AND key3 IN ('a', 'b', 'c') AND common_field = 'abc' # 优化的具体过程 TRACE: { "steps": ["join_preparation": { # prepare阶段 "select#": 1, "steps": [{ "IN_uses_bisection": true }, { "expanded_query": "/* select#1 */ select `s1`.`id` AS `id`,`s1`.`key1` AS `key1`,`s1`.`key2` AS `key2`,`s1`.`key3` AS `key3`,`s1`.`key_part1` AS `key AS `key_part2`, `s1`.`key_part3` AS `key_part3`, `s1`.`common_field` AS `common_field` from `s1` where ((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`. and (`s1`.`common_field` = 'abc'))" }] /* steps */ } /* join_preparation */ }. "join_optimization": { # optimize阶段 "select#": 1, "steps": [{ "condition_processing": { # 处理搜索条件 "condition": "WHERE", # 原始搜索条件 "original_condition": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))", "steps": [{ # 等值传递转换 "transformation": "equality propagation", "resulting_condition": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))"

```
},
{
# 常量传递转换
"transformation": "constant_propagation",
"resulting_condition": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))"
},
{
# 去除没用的条件
```

```
"transformation": "trivial_condition_removal",
"resulting_condition": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))"
}
] /* steps */
} /* condition_processing */
},
{
# 替换虚拟生成列
"substitute_generated_columns": {
} /* substitute_generated_columns */
},
{
# 表的依赖信息
"table_dependencies": [
{
"table": "`s1`",
"row_may_be_null": false,
"map_bit": 0,
"depends_on_map_bits": [
] /* depends_on_map_bits */
}
] /* table_dependencies */
},
{
"ref_optimizer_key_uses": [
] /* ref_optimizer_key_uses */
},
{
# 预估不同单表访问方法的访问成本
"rows_estimation": [
{
"table": "`s1`",
"range_analysis": {
"table_scan": { # 全表扫描的行数以及成本
"rows": 9688,
"cost": 2036.7
} /* table_scan */,
# 分析可能使用的索引
"potential_range_indexes": [
{
"index": "PRIMARY", # 主键不可用
"usable": false,
"cause": "not_applicable"
},
{
"index": "idx_key2", # idx_key2可能被使用
"usable": true,
"key_parts": [
"key2"
] /* key_parts */
},
{
"index": "idx_key1", # idx_key1可能被使用
"usable": true,
"key_parts": [
"key1",
"id"
] /* key_parts */
},
```

{

```
"index": "idx_key3", # idx_key3可能被使用
"usable": true,
"key_parts": [
"key3",
"id"
] /* key_parts */
},
{
"index": "idx_key_part", # idx_keypart不可用
"usable": false,
"cause": "not applicable"
}
] /* potential_range_indexes */,
"setup_range_conditions": [
] /* setup_range_conditions */,
"group_index_range": {
"chosen": false,
"cause": "not_group_by_or_distinct"
} /* group_index_range */,
# 分析各种可能使用的索引的成本
"analyzing_range_alternatives": {
"range_scan_alternatives": [
{
# 使用idx_key2的成本分析
"index": "idx_key2",
# 使用idx_key2的范围区间
"ranges": [
"NULL < key2 < 1000000"
] /* ranges */,
"index_dives_for_eq_ranges": true, # 是否使用index dive
   "rowid_ordered": false, # 使用该索引获取的记录是否按照主键排序
"using_mrr": false, # 是否使用mrr
"index_only": false, # 是否是索引覆盖访问
"rows": 12, # 使用该索引获取的记录条数
"cost": 15.41, # 使用该索引的成本
"chosen": true # 是否选择该索引
},
{
# 使用idx_key1的成本分析
"index": "idx_key1",
# 使用idx_key1的范围区间
"ranges": [
"z < key1"
] /* ranges */,
   "index_dives_for_eq_ranges": true, # 同上
  "rowid_ordered": false, # 同上
"using_mrr": false, # 同上
"index_only": false, # 同上
"rows": 266, # 同上
"cost": 320.21, # 同上
"chosen": false, # 同上
"cause": "cost" # 因为成本太大所以不选择该索引
},
{
# 使用idx_key3的成本分析
"index": "idx_key3",
# 使用idx_key3的范围区间
"ranges": [
"a <= key3 <= a",
"b <= key3 <= b",
"c <= key3 <= c"
```

```
] /* ranges */,
  "index_dives_for_eq_ranges": true, # 同上
    "rowid_ordered": false, # 同上
"using_mrr": false, # 同上
"index_only": false, # 同上
"rows": 21, # 同上
"cost": 28.21, # 同上
"chosen": false, # 同上
"cause": "cost" # 同上
}
] /* range_scan_alternatives */,
# 分析使用索引合并的成本
"analyzing_roworder_intersect": {
"usable": false,
"cause": "too_few_roworder_scans"
} /* analyzing_roworder_intersect */
} /* analyzing_range_alternatives */,
# 对于上述单表查询s1最优的访问方法
"chosen_range_access_summary": {
"range_access_plan": {
"type": "range_scan",
"index": "idx_key2",
"rows": 12,
"ranges": [
"NULL < key2 < 1000000"
] /* ranges */
} /* range_access_plan */,
"rows_for_plan": 12,
"cost_for_plan": 15.41,
"chosen": true
} /* chosen_range_access_summary */
} /* range_analysis */
}
] /* rows_estimation */
},
{
# 分析各种可能的执行计划
#(对多表查询这可能有很多种不同的方案,单表查询的方案上边已经分析过了,直接选取idx_key2就好)
"considered_execution_plans": [
{
"plan_prefix": [
] /* plan_prefix */,
"table": "`s1`",
"best_access_path": {
"considered_access_paths": [
{
"rows_to_scan": 12,
"access_type": "range",
"range_details": {
"used_index": "idx_key2"
} /* range_details */,
"resulting_rows": 12,
"cost": 17.81,
"chosen": true
}
] /* considered_access_paths */
} /* best_access_path */,
"condition_filtering_pct": 100,
"rows_for_plan": 12,
```

```
"cost_for_plan": 17.81,
"chosen": true
}
] /* considered_execution_plans */
},
{
# 尝试给查询添加一些其他的查询条件
"attaching_conditions_to_tables": {
"original_condition": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))",
"attached_conditions_computation": [
] /* attached_conditions_computation */,
"attached_conditions_summary": [
{
"table": "`s1`",
"attached": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key2` < 1000000) and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))"
}
] /* attached_conditions_summary */
} /* attaching_conditions_to_tables */
},
{
# 再稍稍的改进一下执行计划
"refine_plan": [
{
"table": "`s1`",
"pushed_index_condition": "(`s1`.`key2` < 1000000)",
"table_condition_attached": "((`s1`.`key1` > 'z') and (`s1`.`key3` in ('a','b','c')) and (`s1`.`common_field` = 'abc'))"
}
] /* refine_plan */
}
] /* steps */
} /* join_optimization */
},
{
"join_execution": { # execute阶段
"select#": 1,
"steps": [
] /* steps */
} /* join_execution */
}
] /* steps */
}
# 因优化过程文本太多而丢弃的文本字节大小,值为0时表示并没有丢弃
MISSING_BYTES_BEYOND_MAX_MEM_SIZE: 0
# 权限字段
INSUFFICIENT_PRIVILEGES: 0
1 row in set (0.00 sec)
```

大家看到这个输出的第一感觉就是这文本也太多了点儿吧,其实这只是优化器执行过程中的一小部分,设计MySQL的大叔可能会在之后的版本中添加更多的优化过程信息。不过杂乱之中其实还是蛮有规律的,优化过程大致分为了三个阶段:

- prepare阶段
- optimize阶段
- execute阶段

我们所说的基于成本的优化主要集中在optimize阶段,对于单表查询来说,我们主要关注optimize阶段的"rows_estimation"这个过程,这个过程深入分析了对单表查询的各种执行方案的成本;对于多表连接查询来说,我们更多需要关注"considered_execution_plans"这个过程,这个过程里会写明各种不同的连接方式所对应的成本。反正优化器最终会选择成本最低的那种方案来作为最终的执行计划,也就是我们使用EXPLAIN语句所展现出的那种方案。

如果有小伙伴对使用EXPLAIN语句展示出的对某个查询的执行计划很不理解,大家可以尝试使用optimizer trace功能来详细了解每一种执行方案对应的成本,相信这个功能能让大家更深入的了解MySQL查询优化器。