MySQL培训之SQL开发优化指导

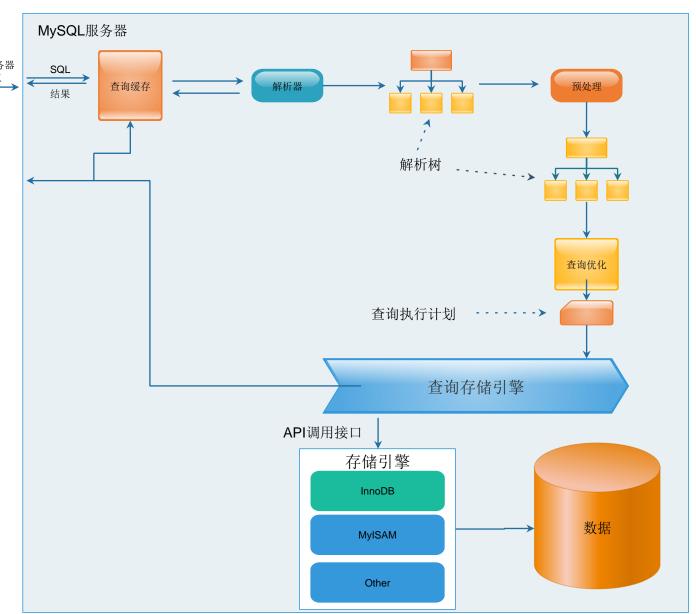


Select是如何执行的?

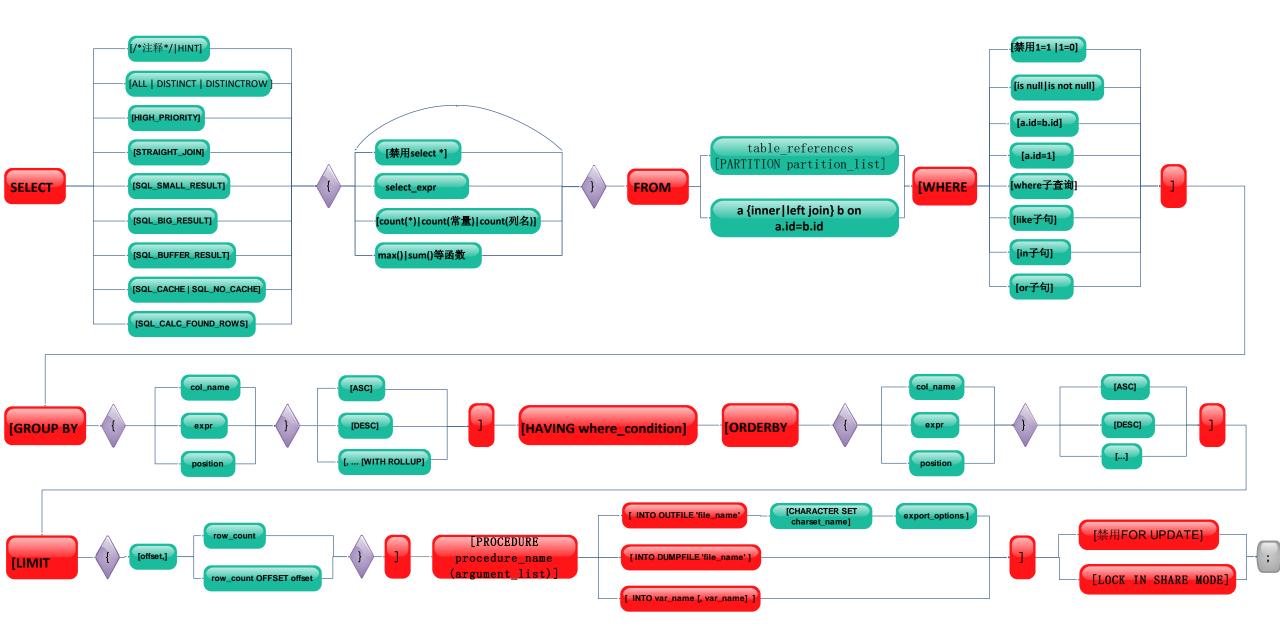
MySQL select是如何执行的



- 1.客户端发送一条查询给服务器。
- 2.服务器检查查询缓存,如果命中了缓存,则like 返回存储在缓存中的结果 。否则进入下一阶段。
- 3.服务器进行SQL解析、 预处理,再由优化器生成 对应的执行计划。
- 4.MySQL根据优化器生成的执行计划,调用存储引擎的API来执行查询。
- 5.将结果返回给客户端。



Select的基本语法



SQL的开发规范原则

【规则】SQL统一小写,词间一空格

select name from tabA where name='bon';

select Name from tabA where name='bon'; (大小写不一致)

select name from tabA where name='bon';(空格不一致)

【禁止】明确查询字段,禁用select*

- 1.防止表结构变更导致程序异常
- 2.明确字段,减少递归数据字典访问
- 3. 会导致无法使用覆盖索引,增加访问成本。

【规则】禁止在开发过程中的SQL语句中使用hint

- 1.应用程序中SQL部分禁止使用Hint,特殊情况请提供原因
- 2. 不使用数据库特有的属性,规范程序开发,减少特定数据源依赖

【STRAIGHT_JOIN仅限优化使用,开发禁用】:

用于调整表关联的驱动顺序,可用于测试,开发禁用



查询的优化——DISTINCT



[ALL]: SELECT语句(默认值)返回所有的行,包括重复值。

[DISTINCT]:与DISTINCTROW同义,指定去除结果集中的重复值,不可与ALL同用。其实是在GROUP BY 之后的每组中只取出一条记录,但是不需要排序。



NOTE: DISTINCT关键在于利用好索引,无法利用索引的时候不要在大结果集上进行distinct操作。

查询的优化——COUNT()



查询优化器阶段自动优化

创建索引: create index i t mm lbpic test1 on t mm lbpic(prov code);

ALL全表扫描

NOTE: 查询表的行数时,使用count(*)替代count(列名)或count(常量)

使用索引RANGE

查询的优化——FROM/表关联

【强制】禁止三个表以上的关联,多表关联可程序侧拆分数据字典类型表在程序启动时缓存、通过redis等NoSQL缓存字典类信息,减少多表关联

【强制】禁止跨库操作(比如: select、update等): 禁止所有跨库操作,模型设计初期应规范

【规则】From列表中,常数表优先,字典表或小表其次,大表最后

【原则】ON、USING子句中的列确认有索引。一般只需被驱动表的关联列上有索引即可。

【原则】最好是能转化为INNER JOIN, LEFT JOIN的成本比INNER JOIN高很多。

【建议】多表连接时,使用表的别名来引用列



- 确保 ON 或者 USING 子句中的列上有索引。在创建索引的时候就要考虑到关联的顺序。 当表 A 和表 B 用列 c 关联的时候,如果优化器的关联顺序是 B、A,那么就不需要在 B 表的对应列上建上索引。没有用到的索引只会带来额外的负担。一般来说,除非 有其他理由,否则只需要在关联顺序中的第二个表的相应列上创建索引。
- 确保任何的 GROUP BY 和 ORDER BY 中的表达式只涉及到一个表中的列,这样 MySQL 才有可能使用索引来优化这个过程。
- 当升级 MySQL 的时候需要注意:关联语法、运算符优先级等其他可能会发生变化的地方。因为以前是普通关联的地方可能会变成笛卡儿积,不同类型的关联可能会生成不同的结果等。

查询的优化——WHERE条件及关联隐式转换

【强制】禁止隐式转换,保持变量类型与字段类型一致

SQL1:

```
select emp no, from date from dept emp1
                                                                'dept no' char (4) NOT NULL,
      where dept no='404838';
                                                                `from date` date NOT NULL,
                                                                'to date' date NOT NULL,
SQL2:
                                                                PRIMARY KEY ('emp no', 'dept no'),
      select emp no, from date from dept emp1
                                                                KEY `dept no` (`dept no`)
      where dept no=404838;
                                                                ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8
explain select emp no, from date from dept emp1 where dept no='404838';
 id | select type | table
                    | partitions | type | possible keys | key
                                                        | key len | ref | rows | filtered | Extra
                                | ref | dept_no
             | dept emp1 | NULL
                                                 | dept_no | 12
                                                                             100.00 | Using index condition
row in set, 1 warning (0.00 sec)
explain select emp no,f
                     【强制】多表关联所涉及的字段必须有索引
                                                                                  filtered | Extra
 id | select type | tal
                    关联字段上必须有索引,并且类型一致。否则会不走索引
 1 SIMPLE
                                                                                    10.00 | Using where
                     【规则】禁止对"="左侧字段使用函数、运算
row in set, 3 warnings
                     "="号左侧通常为字段,对字段上使用函数,会导致索引失效。
show warnings;
                     MySQL无目前基于函数索引。
         Code | Message
 Level
 Warning | 1739 | Cannot use ref access on index 'dept no' due to type or collation conversion on field 'dept no'
 Warning | 1739 | Cannot use range access on index 'dept no' due to type or collation conversion on field 'dept no'
         1003 | /* select#1 */ select `ngwf dev`.`dept emp1`.`emp no` AS `emp no`, `ngwf dev`.`dept emp1`.`from date
rows in set (0.00 sec)
```

CREATE TABLE `dept emp1` (

'emp no' int(11) NOT NULL,



隐式转换影响:

1.性能问题

当列的数据类型为字符型时,可能会隐式转换导致不能走索引情况。问题不可控,从而引发数据库性能问题

2.安全问题

假如 password 类型为字符串,查询条件为int 0 则会匹配上。

查询的优化——WHERE处理NULL值

```
【禁止】禁止使用 not、!=、<>、is null, is not null条件
MySQL处理null值:
1.使用DISTINCT、GROUP BY或ORDER BY时,所有NULL值将被视为是等同的。
2.使用ORDER BY时,首先将显示NULL值,如果指定了DESC按降序排列,那么NULL值将在最后面显示
3. 对于聚合(累计)函数,如COUNT()、MIN()和SUM(),将忽略NULL值,COUNT(*),计数行而不是单独的列值。
特殊情况1:如果将NULL值插入TIMESTAMP列,那么将插入当前日期和时间。
特殊情况1:如果将NULL值插入具有AUTO_INCREMENT属性的整数列,那么将插入序列中的下一个编号。
(1)使用CASE语句
  SELECT CASE
    WHEN id IS NULL THEN 0
    ELSE id
    END
FROM test2;
(2)使用COALESCE函数
SELECT COALESCE ( id , 0 ) FROM test2;
COALESCE (value,...)函数:返回值为列表当中的第一个非NULL值,在没有非NULL值的情况下返回值将为NULL。
(3)使用IFNULL函数
SELECT ifnull(id,0) FROM test2;
IFNULL (expr1, expr2)函数:
假如expr1不为NULL,则IFNULL()的返回值为expr1: 否则其的返回值为expr2。IFNULL()的返回值是数字还是字符串取决于其所使用的语境。
(4)使用IF函数
SELECT IF (id is null, 0, id) AS id FROM test2;
IF (expr1.expr2.expr3):如果expr1是TRUE,则IF()的返回值为expr2,否则返回值为expr3。 IF()的返回值是数字还是字符串视其所在的语境而定
```

查询的优化—WHERE子查询

【规则】避免使用子查询、or,将子查询转化为表连接方式,or转化为in

优化子查询:

1.使用连接方式改写子查询

示例1: SELECT DISTINCT column1 FROM t1 WHERE t1.column1 IN (SELECT column1 FROM t2);

改写: SELECT DISTINCT t1.column1 FROM t1, t2 WHERE t1.column1 = t2.column1;

示例2: SELECT * FROM t1 WHERE id NOT IN (SELECT id FROM t2);

改写: SELECT * FROM t1 WHERE NOT EXISTS (SELECT id FROM t2 WHERE t1.id=t2.id);

还可以改写成如下LEFT JOIN:

SELECT table1.* FROM table1 LEFT JOIN table2 ON table1.id=table2.id WHERE table2.id IS NULL;

2.把子句从子查询的外部转移到内部

示例1: SELECT * FROM t1 WHERE s1 IN (SELECT s1 FROM t1) OR s1 IN (SELECT s1 FROM t2);

改写: SELECT * FROM t1 WHERE s1 IN (SELECT s1 FROM t1 UNION ALL SELECT s1 FROM t2);

示例2: SELECT (SELECT column1 FROM t1) + 5 FROM t2;

改写: SELECT (SELECT column1 + 5 FROM t1) FROM t2;

示例3:SELECT * FROM t1

WHERE EXISTS (SELECT * FROM t2 WHERE t2.column1=t1.column1 AND t2.column2=t1.column2);

改写: SELECT * FROM t1WHERE (column1,column2) IN (SELECT column1,column2 FROM t2);

3.对于只返回一行的无关联子查询用'='代替'in'

示例1: SELECT * FROM t1 WHERE t1.col_name IN (SELECT a FROM t2 WHERE b = some_const);

改写: SELECT * FROM t1 WHERE t1.col_name= (SELECT a FROM t2 WHERE b = some_const);

查询的优化——WHERE OR子句

【规则】避免使用子查询、or,将子查询转化为表连接方式,or转化为in

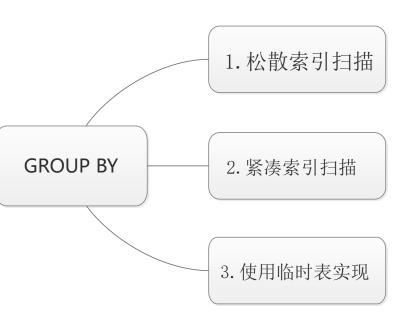
优化or子句: 1.or子句全部相同,则改为in 示例: select * from t1 where a=1 or a=3; 改为: select * from t1 where a in(1,3); 2.or子句具有公共子序列前缀的,请在or公共部分建立索引 示例:(如下需要在a列上创建索引) select * from t1 where (a=1 and b=2) or (a=3 and c=4); 3.若无公共,则建议改为union all,并为每部分建立索引 示例 select * from t1 where a=1 or b=2: 转换: select * from t1 where a=1 union all select * from t1 where b=2; 4.复杂or条件,编写后进行推理改写 示例: 4.1) ((a AND b) AND c OR (((a AND b) AND (c AND d)))) 调整为->>> (a AND b AND c) OR (a AND b AND c AND d) 4.2)(a < b AND b=c) AND a=5 调整为->>> b>5 AND b=c AND a=5 4.3) (B>=5 AND B=5) OR (B=6 AND 5=5) OR (B=7 AND 5=6) 调整为->>> B=5 OR B=6 再调整为->>> B in (5,6)

查询的优化——WHERE条件不走索引



查询的优化——GROUP BY 分类

分为3种情况:



索引: KEY `idx gid uid gc` (`group id`,`user id`,`gmt create`)

优化: group by增加索引前缀列group id。使其满足"必须在同一个索引中最前面的连续位置"

分析:group by前缀列group_id为常量,可以省略group by中该列,只需user_id即可。

分析: where条件中group_id > 1 and group_id < 10给的范围或者in条件, group_id 并不是一个常量条件, 而是一个范围, 而且 GROUP BY字段为 user id。

查询的优化——GROUP BY优化思路及策略

优化思路

1)尽可能<mark>利用索引</mark>来完成 GROUP BY 操作,当然最好是<mark>松散索引扫描</mark> (range)的方式最佳。

前提条件:

- (1).GROUP BY 条件字段必须在同一个索引中最前面的连续位置
- (2).使用GROUP BY 的同时,只能使用 MAX 和 MIN 这两个聚合函数
- (3).如果引用到了该索引中 GROUP BY 条件之外的字段条件的时候,

必须以常量形式存在。

在系统允许的情况下,我们可以通过调整索引或者调整 Query 这两种方式来达到目的;

2) 当无法使用索引完成 GROUP BY 的时候,由于要使用到临时表且需要 filesort,所以我们必须要有足够的 sort_buffer_size 来供 MySQL 排序的时候使用,而且尽量不要进行大结果集的 GROUP BY 操作,因为如果超出系统设置的临时表大小的时候会出现将临时表数据 copy 到磁盘上面再进行操作,这时候的排序分组操作性能将是成数量级的下降 3)小技巧,在无排序需求的group by操作中在整个语句最后添加一个以 null 排序(ORDER BY null)的子句,可以避免在无法利用索引的情况下的filesort操作。

优化策略

- 1.Group by字段建立索引
- 2.修改业务逻辑,减少大结果集的group by
- 3.多表连接后的group by , 使用第一个表 (驱动表)上的列
- 4.group by增加 order by null避免不必排序
- 5.使用非GROUP BY的列来代替GROUP BY的列 (如果分组结果是相同的)
- 6.可以考虑使用Sphinx等产品来优化GROUP BY语句



查询的优化——ORDER BY索引排序

WHERE [columnX] = [value2] ORDER BY[sort];

```
【索引排序】排序使用索引提高效率,减少文件排序
1.order by顺序和索引顺序一致,且所有列一致升序或降序
2.当多表连接时, order by所有列使用第一个表, 此时同样遵循最左前缀法则
3.order by字段是索引最左连续字段
4.如果有 order by 的场景,请注意利用索引的有序性。order by 最后的字段是组合索引的一部分,
正例:并且放在索引组合顺序的最后,避免出现 file_sort 的情况,影响查询性能。
where a=? and b=? order by c; 索引: a b c
反例:
索引中有范围查找,那么索引有序性无法利用,
如: WHERE a>10 ORDER BY b; 索引 a b无法排序。
5.where + order by可利用复合索引实现order by优化。
SELECT [column1],[column2],.... FROM [TABLE] WHERE [columnX] = [value] ORDER BY [sort];
反例:
SELECT [column1],[column2],.... FROM [TABLE] WHERE [columnX] IN ([value1],[value2],...) ORDER BY[sort];
优化: in 改写为对应的union all语句
SELECT [column1],[column2],.... FROM [TABLE]
WHERE [columnX] = [value1] ORDER BY[sort];
union all
SELECT [column1],[column2],.... FROM [TABLE]
```

查询的优化——ORDER BY无法索引排序

```
ELECT a.id
                                                                                                         SELECT a.id
    a.serviceTreeId
                                                                                                              .a.serviceTreeId
    .a.staffId
                                                                                                              ,a.staffId
    , a . sequence
   ,a.proviceId
                                                                                                             , a . sequence
    , b . NAME
                                                                                                             ,a.proviceId
    ,b.nodedesc
                                                                                                              , b NAME
                                                           a.proviceld in 调整为a.proviceld =
FROM t mm personalservicetree a
                                                                                                              ,b.nodedesc
LEFT JOIN t mm servicetree b ON a.serviceTreeId = b.id
WHERE a.staffId = 'cs110'
                                                                                                         FROM t mm personalservicetree a
   AND a.proviceId IN (
                                                                                                         LEFT JOIN t mm servicetree b ON a.serviceTreeId = b.id
        '00040008'
                                                                                                         WHERE a.staffId = 'cs110'
        ,'00030009'
                                                                                                             AND a.proviceId ='00040008'
        , '00030007')
                                                                                                         ORDER BY a sequence;
ORDER BY a sequence;
                                                                             key len | ref
                                                   possible keys | key
 id | select type | table | partitions | type
                                                                                                                   rows | filtered | Extra
                                          ALL
                                                   NULL
                                                                                        NULL
                                                                                                                               3.00 | Using where; Using filesort
  1 | SIMPLE
                   a
                             NULL
                                                                   NULL
                                                                              NULL
      SIMPLE
                                          eq ref
                                                                                                                             100.00 | Using where
                             NULL
                                                   PRIMARY
                                                                    PRIMARY
                                                                                        ngmm dev.a.SERVICETREEID
 reate index i test1 on t mm personalservicetree(staffId,proviceId,sequence);
    | select type | table | partitions | type
                                              possible keys | key
                                                                         key len | ref
                                                                                                             rows | filtered | Extra
                                                               i test1
                                                                                                                     100.00 | Using index condition; Using filesort
      SIMPLE
                                              | i test1
                                       range
                                       eq ref | PRIMARY
                                                                                                                     100.00 | Using where
      SIMPLE
                                                                PRIMARY | 182
  id | select type | table | partitions | type | possible keys | key
                                                                                key len | ref
                                                                                                                        rows | filtered | Extra
                                                     i test1
                                                                      i test1 | 245
                                                                                                                                           Using index condition
       SIMPLE
                              NULL
                                            ref
                                                                                            const, const
                                            eq ref | PRIMARY
                                                                                           ngmm dev.a.SERVICETREEID
       SIMPLE
                              NULL
                                                                      PRIMARY | 182
                                                                                                                                  100.00 | Using where
```

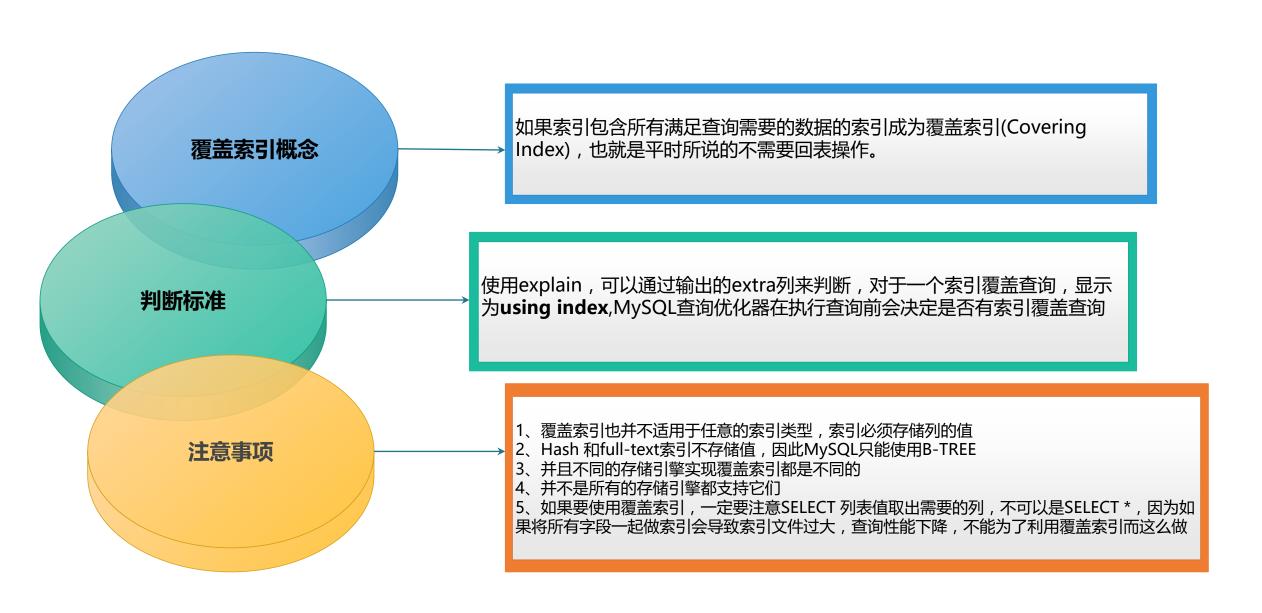
建议: order by尽量使用索引排序,in能避免则避免,可考虑union all避免filesort,也可改为多个等值后在应用层实现连接。另禁止使用关键字作列名。

查询的优化——LIMIT偏移量过大

【规则】禁止分页查询偏移量过大,如limit 10000,10

```
CREATE TABLE `employees`
  `emp no` int(11) NOT NULL,
                                                                                                                 总结
  'birth date' date NOT NULL,
                                                                                             1. 避免设置offset值,也就是避免丢弃记录。
  `first name` varchar(14) NOT NULL,
                                                                                                2. 尽量使用索引排序完成件事文件排序。
  `last name` varchar(16) NOT NULL,
                                                                                                   3. 最好的解决方式限制用户翻页。
  `gender` enum('M','F') NOT NULL,
 `hire date` date NOT NULL,
 PRIMARY KEY ('emp no')
 ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8
root(employees) >show profiles;
Q ID Duration
                 Query
  1 | 0.09779125 | select birth date from employees where gender='M' order by hire date limit 10
  2 | 1.06902425 | create index i employees gender hire on employees (gender, hire date)
  3 | 0.00031550 | select birth date from employees where gender='M' order by hire date limit 10
  4 | 0.01447400 | select birth date from employees where gender='M' order by hire date limit 10000,10
  5 | 0.13611950 | select birth date from employees where gender='M' order by hire date limit 100000,10
  6 | 0.02908750 | SELECT birth date FROM employees
                                  INNER JOIN (SELECT emp no FROM employees WHERE gender = 'M' ORDER BY hire date limit 100000,10) AS x using (emp no)
  7 | 0.03081975 | SELECT birth date FROM employees
                                  INNER JOIN (SELECT emp no FROM employees WHERE gender = 'M' ORDER BY hire date limit 110000,10) AS x using (emp no)
  8 | 0.15999875 | select birth date from employees where gender='M' order by hire date limit 110000,10
```

查询的优化——覆盖索引



案例分享——到底用了索引的哪些列



SQL: select emp no from dept emp where dept no='d001';

```
>explain select emp_no from dept_emp where dept_no='d001';

| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |

| 1 | SIMPLE | dept_emp | NULL | ref | dept_no | dept_no | 12 | const | 38276 | 100.00 | Using index |
```

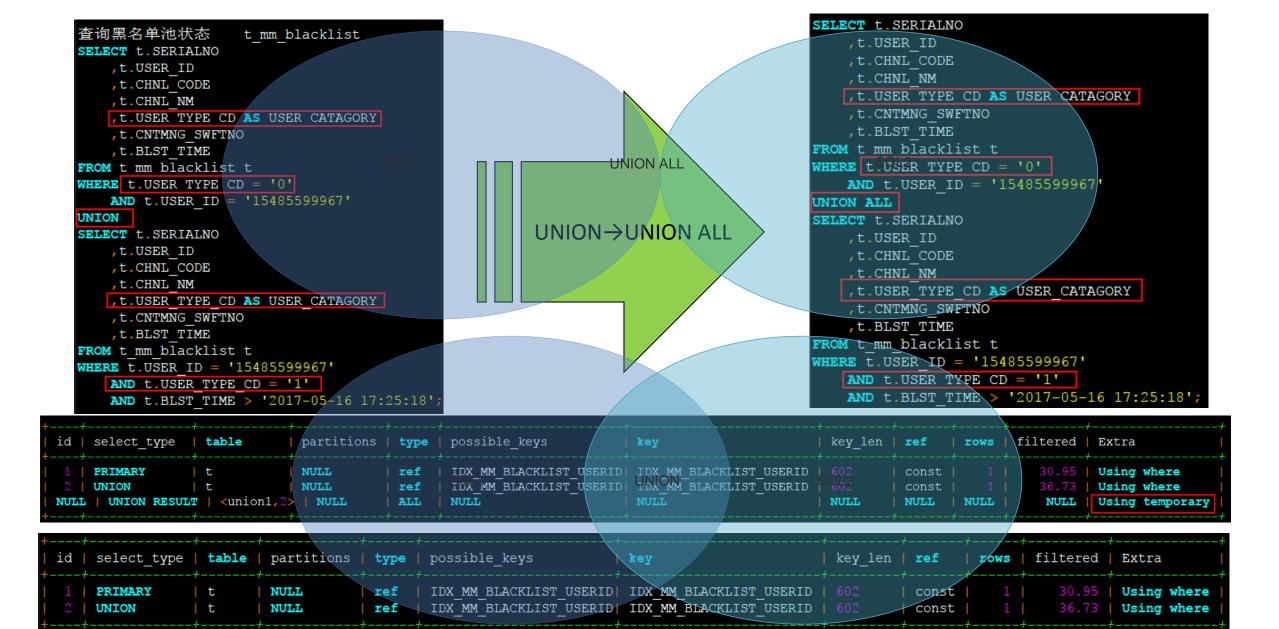
案例分享——SQL改写1

关键字: left join →join

```
SELECT a.CHNI CODE chnl code
                 MAR ATTR Y
                                t char attr val
        .a.F
        ,a.
        ,b.CT
                             z cd
                           neda_type_cd
        ,b.MEDA
FROM t mm chnl a
LEFT JOIN t mm
                              b ON
a.FST CHAR
               AL = b.Sk.
                                EUE ID
WHERE a.CHNL \checkmarkDE = '030007
        AND a.FITH_CHAR_ATTR_VAL = '000';
```

【原则】最好是能转化为INNER JOIN,LEFT JOIN的成本比INNER JOIN高很多。
LEFT JION 改为join:b的select的列CTI_TYPE_CD,MEDA_TYPE_CD都是not null,所以无需left join。或者where条件有后边的表是非空条件(除is null外),则等同于JOIN

案例分享——SQL改写2



案例分享——SQL改写N

```
SELECT /*94*/ a.PARA NO
                                                                     t1.STAFFID IS NULL
    ,a.PARA NM
    ,a.FST CHAR ATTR VAL
                                                                            t1.CTIID
    ,a.SECD CHAR ATTR VAL
   ,a.EFF TIME
                                                                      AND t1 VDNID
   ,a.INVLD TIME
   ,b.CHNL NM
                                                                      AND + WORKNO = #{workNo}
   ,b.SECD_CHAR_ATTR_VAL AS insertName
a MODE_USER_ID Select
    , a . MODF USER ID
                                                                                           FID =#{staffId}
   , a . MODF TIME
                                    . . . . . .
FROM t mm commpara bs a
   ,t mm chnl b
                                 FROM
   ,t mm chnl insertcode c
                                   t cct contactdetail A
WHERE PARA SEQNO = '4'
   AND a.FST_CHAR_ATTR_VAL = b.CHIWHERE A.CALL SWFTNO IN (90120170216073604123497)
                                                                                           相差十万八千里
   AND a.SECD CHAR ATTR VAL =
                                   AND A.NEWS TYPE CD = '001'
   AND c.PROV CODE IN
                                ORDER BY A NEWS SET TIME DESCRIPTION
       '100'
                                   A CNTMNG DT ID DESC
   AND a.FST CHAR ATTR VAL = '000010101
   AND a SECD CHAR ATTR VAL = '1009001'
   AND a . PARA NO '0000068'
                                                                AND t1.PROV CODE = ? LIMIT 0, 10
    AND (
                                                              mysql> desc t_sr_cfg_build_order_num_forewarn
       a.EFF TIME > '2016-07-21 08:00:00'
                                                               Field
       OR a.EFF TIME = '2017-02-27 09:38:25'
                                            无效的ORDER BY
   AND a.invld time = '2017-02-27 09:39:00'
                                                               mysql> desc t sr cfg tpl;
ORDER BY a.PARA NO
    ,a.FST CHAR ATTR VAL
                                                                      | varchar(40) | NO | PRI | NULL
    a.SECD CHAR ATTR VAL LIMIT 0,4;
```

总结

