课堂主题

Mysql组合索引、索引失效分析、表级锁介绍

课堂目标

掌握索引使用场景

理解组合索引的结构和掌握使用原则

使用explain查看sql执行计划

掌握select_type、type、extra等参数意义

理解索引失效口诀

编写使用索引的sql

掌握MySQL的锁的分类

理解表级锁

一、索引使用场景

哪些情况需要创建索引

- 1、主键自动建立唯一索引
- 2、频繁作为查询条件的字段应该创建索引 where
- 3、多表关联查询中,关联字段应该创建索引 on 两边都要创建索引
- 4、查询中排序的字段,应该创建索引 B+tree 有顺序
- 5、覆盖索引好处是? 不需要回表组合索引
- 6、统计或者分组字段,应该创建索引

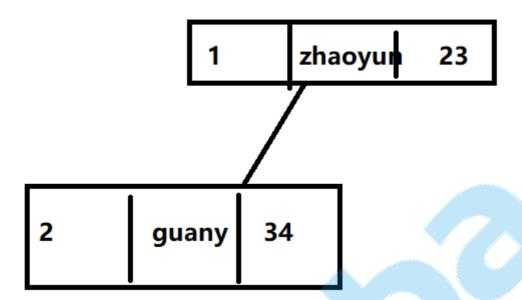
哪些情况不需要创建索引

- 1、表记录太少索引是要有存储的开销
- 2、频繁更新 索引要维护
- 3、查询字段使用频率不高

为什么使用组合索引

由多个字段组成的索引 使用顺序就是创建的顺序

ALTER TABLE 'table_name' ADD INDEX index_name(col1,col2,col3)



在一颗索引树上由多个字段

优势: 效率高、省空间、容易形成覆盖索引

使用:

遵循最左前缀原则

1、前缀索引

like 常量% 使用索引 like %常量 不使用索引

2、最左前缀

从左向右匹配直到遇到范围查询 > < between 索引失效

```
mysql> alter table t1 add index idx_a_b_c_d(a,b,c,d);
Query OK, 0 rows affected (0.56 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
mysql> show index from t1;
+-----
    ------
| Table | Non_unique | Key_name | Seq_in_index | Column_name | Collation |
Cardinality | Sub_part | Packed | Null | Index_type | Comment | Index_comment |
| t1 |
       0 | PRIMARY | 1 | id
NULL | NULL | | BTREE |
                        1 | id
   1 |
    ....
| t1
    | 1 | idx_a_b_c_u | ...
1 | NULL | NULL | YES | BTREE | ...
| 1 | idx_a_b_c_d | ...
| PTREE |
| t1
   | A
| t1
   A
       NULL | NULL | YES | BTREE |
    1 |
                        4 | d | A
        1 | idx_a_b_c_d |
| t1
   NULL | NULL | YES | BTREE |
+----+
5 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql> explain select * from t1 where a=1 and b=1 and c=1 and d=1;
-----+
| rows | Extra |
-----+
const,const,const | 1 | Using index |
-----
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select * from t1 where a=1 and b=1 and c>1 and d=1;
--+----+
| rows | Extra |
--+----+
NULL | 1 | Using index condition |
--+-----
1 row in set (0.01 sec)
mysql> explain select * from t1 where a=1 and b=1 and d=1 and c>1;
-----+
| rows | Extra
------
| 1 | SIMPLE | t1 | ref | idx_a_b_c_d | idx_a_b_c_d | 15 |
const,const | 1 | Using where; Using index |
------
1 row in set (0.00 sec)
mysql> drop index idx_a_b_c_d on t1;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
mysql> alter table t1 add index idx_a_b_c_d(a,b,d,c);
Query OK, 0 rows affected (0.01 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
mysql> explain select * from t1 where a=1 and b=1 and d=1 and c>1;
------
| rows | Extra
               -----+
const,const,const \mid 1 \mid Using where; Using index \mid
```

二、索引失效

查看执行计划

参数说明

explain出来的信息有10列,分别是

id、select_type、table、type、possible_keys、key、key_len、ref、rows、Extra

案例表

```
--用户表
create table tuser(
id int primary key,
loginname varchar(100),
name varchar(100),
age int,
sex char(1),
dep int,
address varchar(100)
);
--部门表
create table tdep(
id int primary key,
name varchar(100)
);
--地址表
create table taddr(
id int primary key,
addr varchar(100)
);
--创建普通索引
mysql> alter table tuser add index idx_dep(dep);
mysql> alter table tuser add unique index idx_loginname(loginname);
--创建组合索引
mysql> alter table tuser add index idx_name_age_sex(name,age,sex);
--创建全文索引
mysql> alter table taddr add fulltext ft_addr(addr);
```

id

• 每个 SELECT语句都会自动分配的一个唯一标识符.

- 表示查询中操作表的顺序,有三种情况:
 - 。 id相同: 执行顺序由上到下
 - o id不同:如果是子查询,id号会自增,id越大,优先级越高。

- o id相同的不同的同时存在
- id列为null的就表示这是一个结果集,不需要使用它来进行查询。

select type (重要)

查询类型,主要用于区别普通查询、联合查询(union、union all)、子查询等复杂查询。

simple

表示不需要union操作或者不包含子查询的简单select查询。有连接查询时,外层的查询为simple,且 只有一个

```
mysql> explain select * from tuser;
+---+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
-+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | 1
| NULL |
+---+
```

primary

一个需要union操作或者含有子查询的select,位于最外层的单位查询的select_type即为primary。且只 有一个

```
mysql> explain select (select name from tuser) from tuser;
+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
                                 | key_len
| ref | rows | Extra
             +---+
+----+
1 | PRIMARY | tuser | index | NULL | idx_dep
| NULL | 1 | Using index |
2 | SUBQUERY | tuser | index | NULL | idx_name_age_sex | 312
| NULL | 1 | Using index |
+----+
```

subquery

除了from字句中包含的子查询外,其他地方出现的子查询都可能是subquery

dependent subquery

与dependent union类似,表示这个subquery的查询要受到外部表查询的影响

```
mysql> explain select id, name, (select name from tdep a where a.id=b.dep) from
tuser b;
+---+
+------+
ref | rows | Extra |
+----+
| 1 | PRIMARY | b
            ALL | NULL | NULL |
NULL | 2 | NULL |
2 | DEPENDENT SUBQUERY | a
            | eq_ref | PRIMARY | PRIMARY | 4
demo1.b.dep | 1 | NULL |
+-----+
```

union

union连接的两个select查询,第一个查询是PRIMARY,除了第一个表外,第二个以后的表select_type都是union

dependent union

与union一样,出现在union 或union all语句中,但是这个查询要受到外部查询的影响

union result

包含union的结果集,在union和union all语句中,因为它不需要参与查询,所以id字段为null

derived

from字句中出现的子查询,也叫做派生表,其他数据库中可能叫做内联视图或嵌套select

table

- 显示的查询表名,如果查询使用了别名,那么这里显示的是别名
- 如果不涉及对数据表的操作,那么这显示为null
- 如果显示为尖括号括起来的就表示这个是临时表,后边的N就是执行计划中的id,表示结果来自于这个查询产生。
- 如果是尖括号括起来的<union M,N>,与类似,也是一个临时表,表示这个结果来自于union查询的id为M,N的结果集。

type (重要)

• 依次从好到差:

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

除了all之外,其他的type都可以使用到索引,除了index_merge之外,其他的type只可以用到一个索引

优化器会选用最优索引 一个

• 注意事项:

最少要索引使用到range级别。

system

表中只有一行数据或者是空表。

const (重要)

使用**唯一索引或者主键**,返回记录一定是1行记录的等值where条件时,通常type是const。其他数据库也叫做唯一索引扫描

```
mysql> explain select * from tuser where id=1;
+---+
+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref
rows | Extra |
+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | const | PRIMARY | PRIMARY | 4
                                | const |
 1 | NULL |
+----+
mysql> explain select * from tuser where loginname = 'zhy';
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len |
ref | rows | Extra |
| 1 | SIMPLE | tuser | const | idx_loginname | idx_loginname | 303
const | 1 | NULL |
<del>+---+</del>
----+
```

eq_ref (重要)

关键字:连接字段**主键或者唯一性索引**。

此类型通常出现在多表的 join 查询, 表示对于前表的每一个结果, **都只能匹配到后表的一行结果**. 并且查询的比较操作通常是 '=', 查询效率较高.

select * from a,b where a.id=b.id (等值连接) select * from a where name='zs' (条件查询)

ref (重要)

针对非唯一性索引,使用等值(=)查询非主键。或者是使用了最左前缀规则索引的查询。

```
--非唯一索引
mysql> explain select * from tuser where dep=1;
+---+
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref |
rows | Extra |
+---+
1 | NULL |
----+
--等值非主键连接
mysql> explain select a.id from tuser a left join tdep b on a.name=b.name;
+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
| ref | rows | Extra
| 1 | SIMPLE | b | ref | ind_name | ind_name | 72
| demol.a.name | 1 | Using where; Using index |
+----+
--最左前缀
mysql> explain select * from tuser where name = 'zhaoyun';
--+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
key_len | ref | rows | Extra
```

fulltext

全文索引检索,要注意,全文索引的优先级很高,若全文索引和普通索引同时存在时,mysql不管代价,优先选择使用全文索引

ref_or_null

与ref方法类似,只是增加了null值的比较。实际用的不多。

unique_subquery

用于where中的in形式子查询,子查询返回不重复值唯一值

index_subquery

用于in形式子查询使用到了辅助索引或者in常数列表,子查询可能返回重复值,可以使用索引将子查询去重。

range (重要)

索引范围扫描,常见于使用>,<,is null,between ,in ,like等运算符的查询中。

```
---+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
key_len | ref | rows | Extra |
---+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | range | idx_name_age_sex | idx_name_age_sex | 303
| NULL | 1 | Using index condition |
---+-----+
注: like '%a' 不使用索引
mysql> explain select * from tuser where loginname like 'a%';
---+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key_len |
ref | rows | Extra
+----+
---+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | range | idx_loginname | idx_loginname | 303
NULL | 1 | Using index condition |
+---+-----
---+----+
1 row in set (0.00 sec)
```

index_merge

表示查询使用了两个以上的索引,最后取交集或者并集,常见and ,or的条件使用了不同的索引,官方排序这个在ref_or_null之后,但是实际上由于要读取所个索引,性能可能大部分时间都不如range

index (重要)

关键字:条件是出现在索引树中的节点的。可能没有完全匹配索引。

索引全表扫描,把索引从头到尾扫一遍,常见于使用索引列就可以处理不需要读取数据文件的查询、可以使用索引排序或者分组的查询。

```
--单索引
mysql> explain select loginname from tuser;
 ----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
ref | rows | Extra
          ----+
| 1 | SIMPLE | tuser | index | NULL | idx_loginname | 303
NULL | 2 | Using index |
----+
mysql> explain select age from tuser;
+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
                              | key_len
| ref | rows | Extra |
```

all (重要)

这个就是全表扫描数据文件,然后再**在server层进行过滤**返回符合要求的记录。

```
      mysql> explain select * from tuser;

      +---+----+

      | id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows

      | Extra |

      +---+----+

      | 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 2

      | NULL |

      +------+

      = Rāāa

      思考: 如何使用索引?
```

主键不要uuid

why? 无序、辅助索引要存太长

主键: 自增

分布式主键: 雪花算法 (sharding jdbc) 、 redis生成

possible_keys

此次查询中可能选用的索引,一个或多个

key

查询真正使用到的索引,select_type为index_merge时,这里可能出现两个以上的索引,其他的select_type这里只会出现一个。

key_len

- 用于处理查询的索引长度,如果是单列索引,那就整个索引长度算进去,如果是多列索引,那么查 询不一定都能使用到所有的列,具体使用到了多少个列的索引,这里就会计算进去,没有使用到的 列,这里不会计算进去。
- 留意下这个列的值,算一下你的多列索引总长度就知道有没有使用到所有的列了。

• 另外,key_len只计算where条件用到的索引长度,而排序和分组就算用到了索引,也不会计算到 key_len中。

看组合索引的使用情况

ref

- 如果是使用的常数等值查询,这里会显示const
- 如果是连接查询,被驱动表的执行计划这里会显示驱动表的关联字段
- 如果是条件使用了表达式或者函数,或者条件列发生了内部隐式转换,这里可能显示为func

rows

这里是执行计划中估算的扫描行数,不是精确值(InnoDB不是精确的值,MyISAM是精确的值,主要原因是InnoDB里面使用了MVCC并发机制)

extra (重要)

这个列包含不适合在其他列中显示单十分重要的额外的信息,这个列可以显示的信息非常多,有几十种,常用的有

no tables used

不带from字句的查询或者From dual查询

使用not in()形式子查询或not exists运算符的连接查询,这种叫做反连接

即,一般连接查询是先查询内表,再查询外表,反连接就是先查询外表,再查询内表。

using filesort (重要)

- 排序时无法使用到索引时,就会出现这个。常见于order by和group by语句中
- 说明MySQL会使用一个外部的索引排序,而不是按照索引顺序进行读取。
- MySQL中无法利用索引完成的排序操作称为"文件排序"

using index (重要)

查询时不需要回表查询,直接通过索引就可以获取查询的数据。

• 表示相应的SELECT查询中使用到了**覆盖索引(Covering Index)**,避免访问表的数据行,效率不错!

- 如果同时出现Using Where, 说明索引被用来执行查找索引键值
- 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。

using temporary

- 表示使用了临时表存储中间结果。
- MySQL在对查询结果order by和group by时使用临时表
- 临时表可以是内存临时表和磁盘临时表,执行计划中看不出来,需要查看status变量, used_tmp_table, used_tmp_disk_table才能看出来。
- distinct

在select部分使用了distinct关键字 (索引字段)

• 表示存储引擎返回的记录并不是所有的都满足查询条件,需要在server层进行过滤。

```
--查询条件无索引
mysql> explain select * from tuser where address='beijing';
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
+---+
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | 2
| Using where |
+---+
--索引失效
mysql> explain select * from tuser where age=1;
-+----
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
| Extra |
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 2
| Using where |
mysql> explain select * from tuser where id in(1,2);
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref |
rows | Extra
----+
| 1 | SIMPLE | tuser | range | PRIMARY | PRIMARY | 4 | NULL |
 2 | Using where |
```

• 查询条件中分为限制条件和检查条件,5.6之前,存储引擎只能根据限制条件扫描数据并返回,然后server层根据检查条件进行过滤再返回真正符合查询的数据。5.6.x之后支持ICP特性,可以把检查条件也下推到存储引擎层,不符合检查条件和限制条件的数据,直接不读取,这样就大大减少了存储引擎扫描的记录数量。extra列显示using index condition

server层

where address='beijing'



索引下推 ICP (MySQL5.6) se

存储引擎层

select * from tuser

select * from tuser where name='xx'

文件

索引失效分析

- 1. 全值匹配我最爱
- 2. 最佳左前缀法则 +
- 3. 不在索引列上做任何操作(计算、函数、(自动or手动)类型转换),会导致索引失效而转向全表扫描 📝
- 4. 存储引擎不能使用索引中范围条件右边的列
- 5. 尽量使用覆盖索引(只访问索引的查询(索引列和查询列一致)),减少select*
- 6. mysql 在使用不等于(!= 或者<>)的时候无法使用索引会导致全表扫描 ▮
- 7. is null ,is not null 也无法使用索引 📝
- 8. like以通配符开头('%abc...')mysql索引失效会变成全表扫描的操作 📝 🕏
- 9. 字符串不加单引号索引失效 📝
- 10. 少用or,用它来连接时会索引失效 📝

nttp://blog.csdn.net/wuseyukui

1.全值匹配我最爱

2.最佳左前缀法则

组合索引

带头索引不能死,中间索引不能断

如果索引了多个列,要遵守最佳左前缀法则。指的是查询从索引的最左前列开始 并且不跳过索引中的列。 正确的示例参考上图。

错误的示例:

带头索引死:

中间索引断(带头索引生效,其他索引失效):

```
mysql> explain select * from tuser where name='aa' and sex='1' and age=23;
--+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
--+------
| 1 | SIMPLE | tuser | ref | idx_name_age_sex | idx_name_age_sex | 312
| const,const,const | 1 | Using index condition |
+---+
--+----
mysql> explain select * from tuser where name='aa' and sex=1 and age=23;
--+------
| id | select_type | table | type | possible_keys
key_len | ref | rows | Extra
+---+
| 1 | SIMPLE | tuser | ref | idx_name_age_sex | idx_name_age_sex | 308
| const,const | 1 | Using index condition |
+---+
```

3.不要在索引上做计算

```
不要进行这些操作: 计算、函数、自动/手动类型转换,不然会导致索引失效而转向全表扫描
mysql> explain select * from tuser where loginname='zy';
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
                               | key_len |
ref | rows | Extra |
| 1 | SIMPLE | tuser | const | idx_loginname | idx_loginname | 303
const | 1 | NULL |
----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select * from tuser where left(loginname,1)='zy';
-+----
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
-+----
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | 2
| Using where |
+---+
```

4.范围条件右边的列失效

5.尽量使用覆盖索引

```
尽量使用覆盖索引(只查询索引的列),也就是索引列和查询列一致,减少select *
mysql> explain select * from tuser;
+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
| Extra |
1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | 2
NULL
-+----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select name,loginname from tuser;
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
| Extra |
     -----
+---+---
-+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | NULL | NULL | NULL | 2
NULL
1 row in set (0.01 sec)
mysql> explain select name,age,sex from tuser;
+----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len
| ref | rows | Extra |
```

```
+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | index | NULL | idx_name_age_sex | 312
| NULL | 2 | Using index |
+----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select loginname from tuser;
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len |
ref | rows | Extra |
----+
| 1 | SIMPLE | tuser | index | NULL | idx_loginname | 303
NULL | 2 | Using index |
+---+
----+
1 row in set (0.00 sec)
```

6.索引字段上不要使用不等

```
索引字段上使用(!=或者 <>)判断时,会导致索引失效而转向全表扫描
注: 主键索引会使用范围索引,辅助索引会失效
mysql> explain select * from tuser where loginname='zhy';
----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
                                 | key_len |
ref | rows | Extra |
| 1 | SIMPLE | tuser | const | idx_loginname | idx_loginname | 303
const | 1 | NULL |
----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select * from tuser where loginname!='zhy';
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
| 1 | SIMPLE | tuser | ALL | idx_loginname | NULL | NULL | NULL | 1
| Using where |
```

7.主键索引字段上不可以判断null

```
主键字段上不可以使用 null
索引字段上使用 is null 判断时,可使用索引
mysql> explain select * from tuser where name is null;
--+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key
key_len | ref | rows | Extra |
--+----+
| 1 | SIMPLE | tuser | ref | idx_name_age_sex | idx_name_age_sex | 303
| const | 1 | Using index condition |
--+----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> explain select * from tuser where loginname is null;
+---+
---+----+
ref | rows | Extra |
+----+
----+
| 1 | SIMPLE | tuser | ref | idx_loginname | idx_loginname | 303
const | 1 | Using index condition |
----+
1 row in set (0.00 sec)
1 row in set (0.00 sec)
主键非空 不使用索引
mysql> explain select * from tuser where id is not null;
-+----
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows
+---+
1 | SIMPLE | tuser | ALL | PRIMARY | NULL | NULL | 2
| Using where |
<del>+---+</del>
```

8.索引字段使用like不以通配符开头

由结果可知,like以通配符结束相当于范围查找,索引不会失效。与范围条件(bettween、<、>、in等)不同的是:不会导致右边的索引失效。

问题:解决like '%字符串%'时,索引失效问题的方法?使用覆盖索引可以解决。

9.索引字段字符串要加单引号

总结

假设index(a,b,c)

Where语句	索引是否被使用
where a = 3	Y,使用到a
where a = 3 and b = 5	Y,使用到a, b
where a = 3 and b = 5 and c = 4	Y,使用到a,b,c
where b = 3 或者 where b = 3 and c = 4 或者 where c = 4	N
where a = 3 and c = 5	使用到a,但是c不可以,b中间断了
where a = 3 and b > 4 and c = 5	使用到a和b,c不能用在范围之后,b断了
where a = 3 and b like 'kk%' and c = 4	Y,使用到a,b,c
where a = 3 and b like '%kk' and c = 4	Y,只用到a
where a = 3 and b like '%kk%' and c = 4	Y,只用到a
where a = 3 and b like 'k%kk%' and c = 4	Y,使用到a,b,c

【优化总结口诀】

全值匹配我最爱,最左前缀要遵守; 带头大哥不能死,中间兄弟不能断; 索引列上少计算,范围之后全失效; LIKE百分写最右,覆盖索引不写星; 不等空值还有or,索引失效要少用;

三、MySQL锁篇

MySQL锁介绍



MySQL表级锁

表级锁介绍

由MySQL SQL layer层实现

- MySQL的表级锁有两种:
- 一种是表锁。
- 一种是元数据锁 (meta data lock, MDL)。
- MySQL 实现的表级锁定的争用状态变量:

mysql> show status like 'table%';

- table_locks_immediate: 产生表级锁定的次数;
- table_locks_waited: 出现表级锁定争用而发生等待的次数;

表锁介绍

• 表锁有两种表现形式:

表共享读锁(Table Read Lock) 表独占写锁(Table Write Lock)

• 手动增加表锁

lock table 表名称 read(write),表名称2 read(write),其他;

• 查看表锁情况

show open tables;

• 删除表锁

unlock tables;

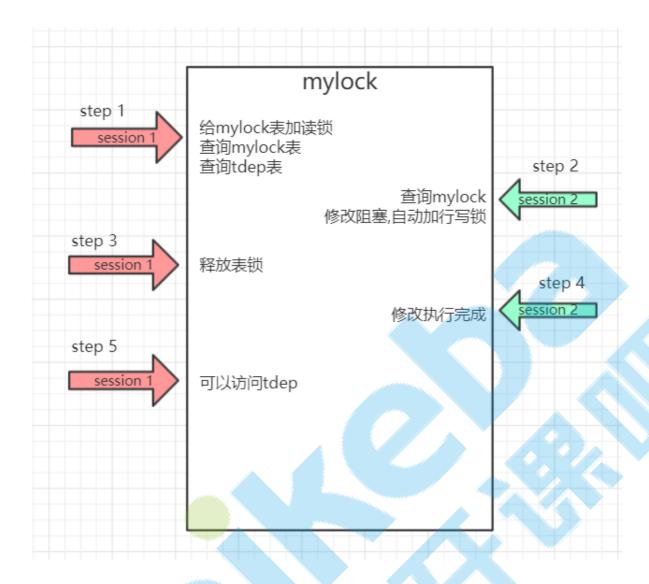
表锁演示

环境准备

```
--新建表
CREATE TABLE mylock (
id int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
NAME varchar(20) DEFAULT NULL,
PRIMARY KEY (id)
);
INSERT INTO mylock (id,NAME) VALUES (1, 'a');
INSERT INTO mylock (id,NAME) VALUES (2, 'b');
INSERT INTO mylock (id,NAME) VALUES (3, 'c');
INSERT INTO mylock (id,NAME) VALUES (4, 'd');
```

读锁演示

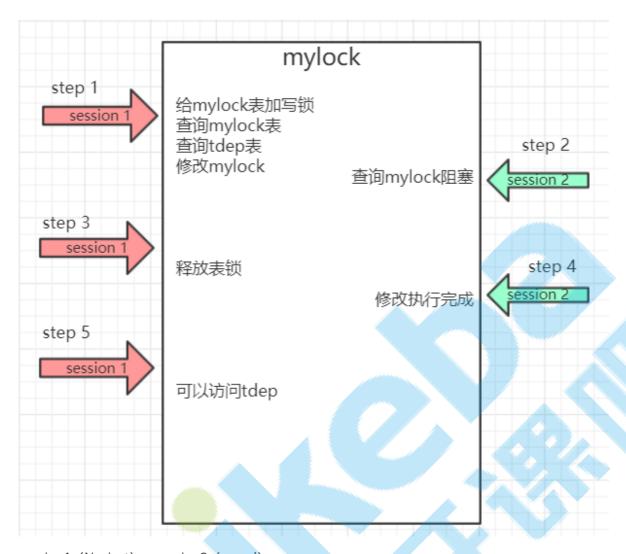
1、表读锁



session1 (Navicat) 、session2 (mysql)

```
1、session1: lock table mylock read; -- 给mylock表加读锁
2、session1: select * from mylock; -- 可以查询
3、session1: select * from tdep; --不能访问非锁定表
4、session2: select * from mylock; -- 可以查询 没有锁
5、session2: update mylock set name='x' where id=2; -- 修改阻塞,自动加行写锁
6、session1: unlock tables; -- 释放表锁
7、session2: Rows matched: 1 Changed: 1 Warnings: 0 -- 修改执行完成
8、session1: select * from tdep; --可以访问
```

2、表写锁



session1 (Navicat) 、session2 (mysql)

```
1、session1: lock table mylock write; -- 给mylock表加写锁
2、session1: select * from mylock; -- 可以查询
3、session1: select * from tdep; --不能访问非锁定表
4、session1: update mylock set name='y' where id=2; --可以执行
5、session2: select * from mylock; -- 查询阻塞
6、session1: unlock tables; -- 释放表锁
7、session2: 4 rows in set (22.57 sec) -- 查询执行完成
8、session1: select * from tdep; --可以访问
```