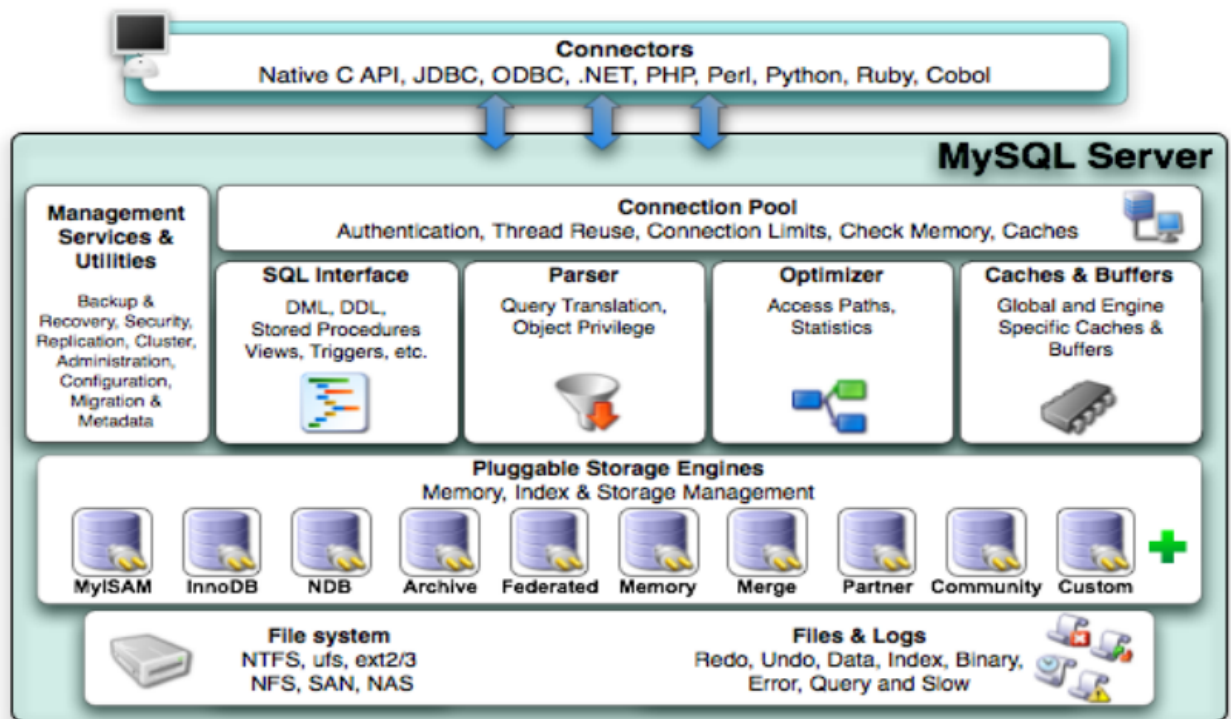


# Mysql高级

## 1. Mysql的体系结构概览



整个MySQL Server由以下组成

- Connection Pool : 连接池组件
- Management Services & Utilities : 管理服务和工具组件
- SQL Interface : SQL接口组件
- Parser : 查询分析器组件
- Optimizer : 优化器组件
- Caches & Buffers : 缓冲池组件
- Pluggable Storage Engines : 存储引擎
- File System : 文件系统

### 1) 连接层

最上层是一些客户端和链接服务，包含本地sock 通信和大多数基于客户端/服务端工具实现的类似于 TCP/IP的通信。主要完成一些类似于连接处理、授权认证、及相关的安全方案。在该层上引入了线程池的概念，为通过认证安全接入的客户端提供线程。同样在该层上可以实现基于SSL的安全链接。服务器也会为安全接入的每个客户端验证它所具有的操作权限。

### 2) 服务层

第二层架构主要完成大多数的核心服务功能，如SQL接口，并完成缓存的查询，SQL的分析和优化，部分内置函数的执行。所有跨存储引擎的功能也在这一层实现，如 过程、函数等。在该层，服务器会解析查询并创建相应的内部解析树，并对其完成相应的优化如确定表的查询的顺序，是否利用索引等，最后生成相应的执行操作。如果是select语句，服务器还会查询内部的缓存，如果缓存空间足够大，这样在解决大量读操作的环境中能够很好的提升系统的性能。

### 3) 引擎层

存储引擎层，存储引擎真正的负责了MySQL中数据的存储和提取，服务器通过API和存储引擎进行通信。不同的存储引擎具有不同的功能，这样我们可以根据自己的需要，来选取合适的存储引擎。

### 4) 存储层

数据存储层，主要是将数据存储在文件系统之上，并完成与存储引擎的交互。

和其他数据库相比，MySQL有点与众不同，它的架构可以在多种不同场景中应用并发挥良好作用。主要体现在存储引擎上，插件式的存储引擎架构，将查询处理和其他的系统任务以及数据的存储提取分离。这种架构可以根据业务的需求和实际需要选择合适的存储引擎。

## 2. 存储引擎



### 2.1 存储引擎概述

和大多数的数据库不同, MySQL中有一个存储引擎的概念, 针对不同的存储需求可以选择最优的存储引擎。

存储引擎就是存储数据，建立索引，更新查询数据等等技术的实现方式。存储引擎是基于表的，而不是基于库的。所以存储引擎也可被称为表类型。

Oracle，SqlServer等数据库只有一种存储引擎。MySQL提供了插件式的存储引擎架构。所以MySQL存在多种存储引擎，可以根据需要使用相应引擎，或者编写存储引擎。

MySQL5.0支持的存储引擎包含：InnoDB、MyISAM、BDB、MEMORY、MERGE、EXAMPLE、NDB Cluster、ARCHIVE、CSV、BLACKHOLE、FEDERATED等，其中InnoDB和BDB提供事务安全表，其他存储引擎是非事务安全表。

可以通过指定 show engines，来查询当前数据库支持的存储引擎：

```
mysql> show engines;
```

Engine	Support	Comment	Transactions	XA	Savepoints
PERFORMANCE_SCHEMA	YES	Performance Schema	NO	NO	NO
CSV	YES	CSV storage engine	NO	NO	NO
MRG_MYISAM	YES	Collection of identical MyISAM tables	NO	NO	NO
BLACKHOLE	YES	/dev/null storage engine (anything you write to it disappears)	NO	NO	NO
MyISAM	YES	MyISAM storage engine	NO	NO	NO
MEMORY	YES	Hash based, stored in memory, useful for temporary tables	NO	NO	NO
ARCHIVE	YES	Archive storage engine	NO	NO	NO
InnoDB	DEFAULT	Supports transactions, row-level locking, and foreign keys	YES	YES	YES
FEDERATED	NO	Federated MySQL storage engine	NULL	NULL	NULL

创建新表时如果不指定存储引擎，那么系统就会使用默认的存储引擎，MySQL5.5之前的默认存储引擎是MyISAM，5.5之后就改为了InnoDB。

查看Mysql数据库默认的存储引擎，指令：

```
1 | show variables like '%storage_engine%' ;
```

```
mysql> show variables like '%storage_engine%' ;
```

Variable_name	Value
default_storage_engine	InnoDB
default_tmp_storage_engine	InnoDB
storage_engine	InnoDB

3 rows in set (0.00 sec)

## 2.2 各种存储引擎特性

下面重点介绍几种常用的存储引擎，并对比各个存储引擎之间的区别，如下表所示：

特点	InnoDB	MyISAM	MEMORY	MERGE	NDB
存储限制	64TB	有	有	没有	有
事务安全	支持				
锁机制	行锁(适合高并发)	表锁	表锁	表锁	行锁
B树索引	支持	支持	支持	支持	支持
哈希索引			支持		
全文索引	支持(5.6版本之后)	支持			
集群索引	支持				
数据索引	支持		支持		支持
索引缓存	支持	支持	支持	支持	支持
数据可压缩		支持			
空间使用	高	低	N/A	低	低
内存使用	高	低	中等	低	高
批量插入速度	低	高	高	高	高
支持外键	支持				

下面我们将重点介绍最长使用的两种存储引擎：InnoDB、MyISAM，另外两种 MEMORY、MERGE，了解即可。

### 2.2.1 InnoDB

InnoDB存储引擎是Mysql的默认存储引擎。InnoDB存储引擎提供了具有提交、回滚、崩溃恢复能力的事务安全。但是对比MyISAM的存储引擎，InnoDB写的处理效率差一些，并且会占用更多的磁盘空间以保留数据和索引。

InnoDB存储引擎不同于其他存储引擎的特点：

#### 事务控制

```

1 create table goods_innodb(
2     id int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
3     name varchar(20) NOT NULL,
4     primary key(id)
5 )ENGINE=innodb DEFAULT CHARSET=utf8;
```

```

1 start transaction;
2
3 insert into goods_innodb(id,name)values(null,'Meta20');
4
5 commit;
```

```
mysql> start transaction;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into goods_innodb(id,name)values(null,'Meta20');
Query OK, 1 row affected (0.01 sec)

mysql>
mysql> commit;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

测试，发现在InnoDB中是存在事务的；

## 外键约束

MySQL支持外键的存储引擎只有InnoDB，在创建外键的时候，要求父表必须有对应的索引，子表在创建外键的时候，也会自动的创建对应的索引。

下面两张表中，country\_innodb是父表，country\_id为主键索引，city\_innodb表是子表，country\_id字段为外键，对应于country\_innodb表的主键country\_id。

```
1  create table country_innodb(
2      country_id int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
3      country_name varchar(100) NOT NULL,
4      primary key(country_id)
5  )ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
6
7
8  create table city_innodb(
9      city_id int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
10     city_name varchar(50) NOT NULL,
11     country_id int NOT NULL,
12     primary key(city_id),
13     key idx_fk_country_id(country_id),
14     CONSTRAINT `fk_city_country` FOREIGN KEY(country_id) REFERENCES
country_innodb(country_id) ON DELETE RESTRICT ON UPDATE CASCADE
15 )ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
16
17
18
19 insert into country_innodb values(null,'China'),(null,'America'),(null,'Japan');
20 insert into city_innodb values(null,'Xian',1),(null,'NewYork',2),
    (null,'Beijing',1);
21
```

在创建索引时，可以指定在删除、更新父表时，对子表进行的相应操作，包括 RESTRICT、CASCADE、SET NULL 和 NO ACTION。

RESTRICT和NO ACTION相同，是指限制在子表有关联记录的情况下，父表不能更新；

CASCADE表示父表在更新或者删除时，更新或者删除子表对应的记录；

SET NULL 则表示父表在更新或者删除的时候，子表的对应字段被SET NULL。

针对上面创建的两个表，子表的外键指定是ON DELETE RESTRICT ON UPDATE CASCADE 方式的，那么在主表删除记录的时候，如果子表有对应记录，则不允许删除，主表在更新记录的时候，如果子表有对应记录，则子表对应更新。

表中数据如下图所示：

```
mysql> select * from city_innodb;
+-----+-----+-----+
| city_id | city_name | country_id |
+-----+-----+-----+
| 1 | Xian | 1 |
| 2 | NewYork | 2 |
| 3 | BeiJing | 1 |
+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

mysql> select * from country_innodb;
+-----+-----+
| country_id | country_name |
+-----+-----+
| 1 | China |
| 2 | America |
| 3 | Japan |
+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

外键信息可以使用如下两种方式查看：

```
1 | show create table city_innodb ;
```

```
mysql> show create table city_innodb \G;
***** 1. row *****
      Table: city_innodb
Create Table: CREATE TABLE `city_innodb` (
  `city_id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  `city_name` varchar(50) NOT NULL,
  `country_id` int(11) NOT NULL,
  PRIMARY KEY (`city_id`),
  KEY `idx_fk_country_id` (`country_id`),
  CONSTRAINT `fk_city_country` FOREIGN KEY (`country_id`) REFERENCES `country_innodb` (`country_id`) ON UPDATE CASCADE
) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT=4 DEFAULT CHARSET=utf8
1 row in set (0.00 sec)
```

删除country\_id为1的country数据：

```
1 | delete from country_innodb where country_id = 1;
```

```
mysql> delete from country_innodb where country_id = 1;
ERROR 1451 (23000): Cannot delete or update a parent row: a foreign key constraint fails (`db02`.`city_innodb`, CONSTRAINT `fk_city_country` FOREIGN KEY (`country_id`) REFERENCES `country_innodb` (`country_id`) ON UPDATE CASCADE)
```

更新主表country表的字段 country\_id：

```
1 | update country_innodb set country_id = 100 where country_id = 1;
```

```
mysql> update country_innodb set country_id = 100 where country_id = 1;
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
Rows matched: 1 Changed: 1 Warnings: 0
```

更新后，子表的数据信息为：

```
mysql> select * from city_innodb;
+-----+-----+-----+
| city_id | city_name | country_id |
+-----+-----+-----+
| 1 | Xian | 100 |
| 2 | NewYork | 2 |
| 3 | BeiJing | 100 |
+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```



## 存储方式

InnoDB 存储表和索引有以下两种方式：

- ①. 使用共享表空间存储，这种方式创建的表的表结构保存在.frm文件中，数据和索引保存在innodb\_data\_home\_dir和innodb\_data\_file\_path定义的表空间中，可以是多个文件。
- ②. 使用多表空间存储，这种方式创建的表的表结构仍然存在.frm文件中，但是每个表的数据和索引单独保存在.ibd中。

```
-rw-rw---- 1 mysql mysql      8586 Apr 24 10:52 goods_innodb.frm
-rw-rw---- 1 mysql mysql    98304 Apr 24 10:54 goods_innodb.ibd
```

### 2.2.2 MyISAM

MyISAM 不支持事务、也不支持外键，其优势是访问的速度快，对事务的完整性没有要求或者以SELECT、INSERT为主的应用基本上都可以使用这个引擎来创建表。有以下两个比较重要的特点：

#### 不支持事务

```
1 create table goods_myisam(
2     id int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
3     name varchar(20) NOT NULL,
4     primary key(id)
5 )ENGINE=myisam DEFAULT CHARSET=utf8;
```

```
mysql> start transaction;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> insert into goods values(null,'电脑3');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> rollback;
Query OK, 0 rows affected, 1 warning (0.00 sec)
```

通过测试，我们发现，在MyISAM存储引擎中，是没有事务控制的；

#### 文件存储方式

每个MyISAM在磁盘上存储成3个文件，其文件名都和表名相同，但拓展名分别是：

.frm (存储表定义)；

.MYD(MYData, 存储数据)；

.MYI(MYIndex, 存储索引)；

```
-rw-rw---- 1 mysql mysql      8666 Mar 30 12:27 tb_book.frm
-rw-rw---- 1 mysql mysql        216 Apr  1 22:10 tb_book.MYD
-rw-rw---- 1 mysql mysql      2048 Apr  1 22:46 tb_book.MYI
```

### 2.2.3 MEMORY

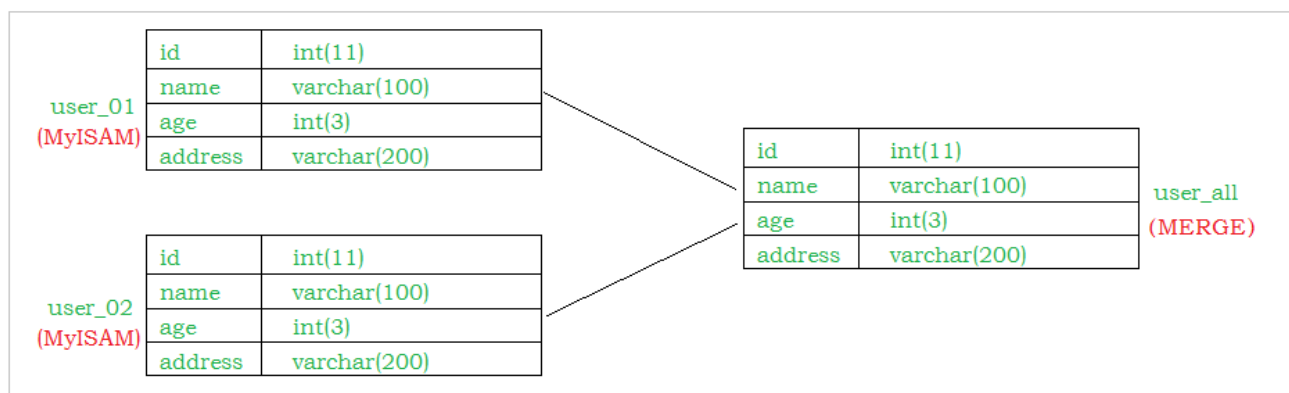
Memory存储引擎将表的数据存放在内存中。每个MEMORY表实际对应一个磁盘文件，格式是.frm，该文件中只存储表的结构，而其数据文件，都是存储在内存中，这样有利于数据的快速处理，提高整个表的效率。MEMORY类型的表访问非常地快，因为他的数据是存放在内存中的，并且默认使用HASH索引，但是服务一旦关闭，表中的数据就会丢失。

### 2.2.4 MERGE

MERGE存储引擎是一组MyISAM表的组合，这些MyISAM表必须结构完全相同，MERGE表本身并没有存储数据，对MERGE类型的表可以进行查询、更新、删除操作，这些操作实际上是对内部的MyISAM表进行的。

对于MERGE类型表的插入操作，是通过INSERT\_METHOD子句定义插入的表，可以有3个不同的值，使用FIRST 或 LAST 值使得插入操作被相应地作用在第一或者最后一个表上，不定义这个子句或者定义为NO，表示不能对这个MERGE表执行插入操作。

可以对MERGE表进行DROP操作，但是这个操作只是删除MERGE表的定义，对内部的表是没有任何影响的。



下面是一个创建和使用MERGE表的示例：

1). 创建3个测试表 order\_1990, order\_1991, order\_all, 其中order\_all是前两个表的MERGE表：

```
1 create table order_1990(
2     order_id int ,
3     order_money double(10,2),
4     order_address varchar(50),
5     primary key (order_id)
6 )engine = myisam default charset=utf8;
7
8
9 create table order_1991(
10     order_id int ,
11     order_money double(10,2),
12     order_address varchar(50),
13     primary key (order_id)
14 )engine = myisam default charset=utf8;
15
16
17 create table order_all(
18     order_id int ,
19     order_money double(10,2),
```



```

20     order_address varchar(50),
21     primary key (order_id)
22 )engine = merge union = (order_1990,order_1991) INSERT_METHOD=LAST default
    charset=utf8;
23
24

```

2) . 分别向两张表中插入记录

```

1  insert into order_1990 values(1,100.0,'北京');
2  insert into order_1990 values(2,100.0,'上海');
3
4  insert into order_1991 values(10,200.0,'北京');
5  insert into order_1991 values(11,200.0,'上海');

```

3) . 查询3张表中的数据。

order\_1990中的数据：

```

mysql> select * from order_1990;
+-----+-----+-----+
| order_id | order_money | order_address |
+-----+-----+-----+
|      1  |      100.00 | 北京          |
|      2  |      100.00 | 上海          |
+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

```

order\_1991中的数据：

```

mysql> select * from order_1991;
+-----+-----+-----+
| order_id | order_money | order_address |
+-----+-----+-----+
|      10  |      200.00 | 北京          |
|      11  |      200.00 | 上海          |
+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

```

order\_all中的数据：

```

mysql> select * from order_all;
+-----+-----+-----+
| order_id | order_money | order_address |
+-----+-----+-----+
|      1  |      100.00 | 北京          |
|      2  |      100.00 | 上海          |
|      10  |      200.00 | 北京          |
|      11  |      200.00 | 上海          |
+-----+-----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)

```

4) . 往order\_all中插入一条记录，由于在MERGE表定义时，INSERT\_METHOD 选择的是LAST，那么插入的数据会想最后一张表中插入。

```

1  insert into order_all values(100,10000.0,'西安');

```

```
mysql> select * from order_all;
+-----+-----+-----+
| order_id | order_money | order_address |
+-----+-----+-----+
| 1 | 100.00 | 北京 |
| 2 | 100.00 | 上海 |
| 10 | 200.00 | 北京 |
| 11 | 200.00 | 上海 |
| 100 | 10000.00 | 西安 |
+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)

mysql> select * from order_1991;
+-----+-----+-----+
| order_id | order_money | order_address |
+-----+-----+-----+
| 10 | 200.00 | 北京 |
| 11 | 200.00 | 上海 |
| 100 | 10000.00 | 西安 |
+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

## 2.3 存储引擎的选择

在选择存储引擎时，应该根据应用系统的特点选择合适的存储引擎。对于复杂的应用系统，还可以根据实际情况选择多种存储引擎进行组合。以下是几种常用的存储引擎的使用环境。

- InnoDB：是Mysql的默认存储引擎，用于事务处理应用程序，支持外键。如果应用对事务的完整性有比较高的要求，在并发条件下要求数据的一致性，数据操作除了插入和查询意外，还包含很多的更新、删除操作，那么InnoDB存储引擎是比较合适的选择。InnoDB存储引擎除了有效的降低由于删除和更新导致的锁定，还可以确保事务的完整提交和回滚，对于类似于计费系统或者财务系统等对数据准确性要求比较高的系统，InnoDB是最合适的选择。
- MyISAM：如果应用是以读操作和插入操作为主，只有很少的更新和删除操作，并且对事务的完整性、并发性要求不是很高，那么选择这个存储引擎是非常合适的。
- MEMORY：将所有数据保存在RAM中，在需要快速定位记录和其他类似数据环境下，可以提供几块的访问。MEMORY的缺陷就是对表的大小有限制，太大的表无法缓存在内存中，其次是要确保表的数据可以恢复，数据库异常终止后表中的数据是可以恢复的。MEMORY表通常用于更新不太频繁的小表，用以快速得到访问结果。
- MERGE：用于将一系列等同的MyISAM表以逻辑方式组合在一起，并作为一个对象引用他们。MERGE表的优点在于可以突破对单个MyISAM表的大小限制，并且通过将不同的表分布在多个磁盘上，可以有效的改善MERGE表的访问效率。这对于存储诸如数据仓储等VLDB环境十分合适。

## 3. 索引

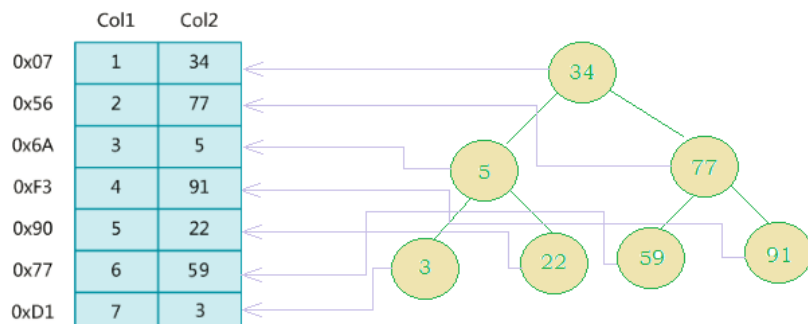
### 3.1 索引概述

MySQL官方对索引的定义为：索引（index）是帮助MySQL高效获取数据的数据结构（有序）。在数据之外，数据库系统还维护着满足特定查找算法的数据结构，这些数据结构以某种方式引用（指向）数据，这样就可以在这些数据结构上实现高级查找算法，这种数据结构就是索引。如下面的示意图所示：

图1 - 没有建立索引

	Col1	Col2
0x07	1	34
0x56	2	77
0x6A	3	5
0xF3	4	91
0x90	5	22
0x77	6	59
0xD1	7	3

图2 - 建立索引



左边是数据表，一共有两列七条记录，最左边的是数据记录的物理地址（注意逻辑上相邻的记录在磁盘上也并不是一定物理相邻的）。为了加快Col2的查找，可以维护一个右边所示的二叉查找树，每个节点分别包含索引键值和一个指向对应数据记录物理地址的指针，这样就可以运用二叉查找快速获取到相应数据。

一般来说索引本身也很大，不可能全部存储在内存中，因此索引往往以索引文件的形式存储在磁盘上。索引是数据库中用来提高性能的最常用的工具。

## 3.2 索引优势劣势

优势

- 1) 类似于书籍的目录索引，提高数据检索的效率，降低数据库的IO成本。
- 2) 通过索引列对数据进行排序，降低数据排序的成本，降低CPU的消耗。

劣势

- 1) 实际上索引也是一张表，该表中保存了主键与索引字段，并指向实体类的记录，所以索引列也是要占用空间的。
- 2) 虽然索引大大提高了查询效率，同时却也降低更新表的速度，如对表进行INSERT、UPDATE、DELETE。因为更新表时，MySQL 不仅要保存数据，还要保存一下索引文件每次更新添加了索引列的字段，都会调整因为更新所带来的键值变化后的索引信息。

## 3.3 索引结构

索引是在MySQL的存储引擎层中实现的，而不是在服务器层实现的。所以每种存储引擎的索引都不一定完全相同，也不是所有的存储引擎都支持所有的索引类型的。MySQL目前提供了以下4种索引：

- B-TREE 索引：最常见的索引类型，大部分索引都支持 B 树索引。
- HASH 索引：只有Memory引擎支持，使用场景简单。
- R-tree 索引（空间索引）：空间索引是MyISAM引擎的一个特殊索引类型，主要用于地理空间数据类型，通常使用较少，不做特别介绍。
- Full-text（全文索引）：全文索引也是MyISAM的一个特殊索引类型，主要用于全文索引，InnoDB从MySQL5.6版本开始支持全文索引。

**MyISAM、InnoDB、Memory三种存储引擎对各种索引类型的支持**

索引	InnoDB引擎	MyISAM引擎	Memory引擎
BTREE索引	支持	支持	支持
HASH 索引	不支持	不支持	支持
R-tree 索引	不支持	支持	不支持
Full-text	5.6版本之后支持	支持	不支持

我们平常所说的索引，如果没有特别指明，都是指B+树（多路搜索树，并不一定是二叉的）结构组织的索引。其中聚集索引、复合索引、前缀索引、唯一索引默认都是使用 B+tree 索引，统称为 索引。

### 3.3.1 BTREE 结构

BTree又叫多路平衡搜索树，一颗m叉的BTree特性如下：

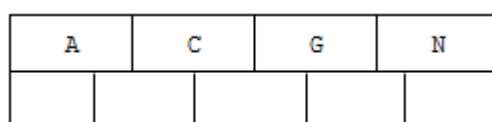
- 树中每个节点最多包含m个孩子。
- 除根节点与叶子节点外，每个节点至少有 $\lceil m/2 \rceil$ 个孩子。
- 若根节点不是叶子节点，则至少有两个孩子。
- 所有的叶子节点都在同一层。
- 每个非叶子节点由  $n-1$  个key 与  $n$  个指针组成，其中 $\lceil m/2 \rceil - 1 \leq n \leq m-1$

以5叉BTree为例，key的数量：公式推导 $\lceil m/2 \rceil - 1 \leq n \leq m-1$ 。所以  $2 \leq n \leq 4$ 。当 $n > 4$ 时，中间节点分裂到父节点，两边节点分裂。

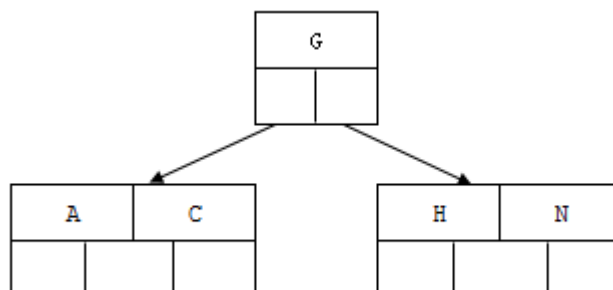
插入 C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y S 数据为例。

演变过程如下：

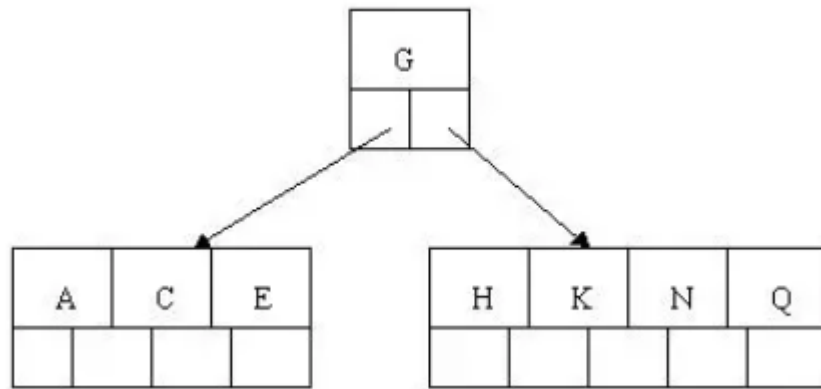
1). 插入前4个字母 C N G A



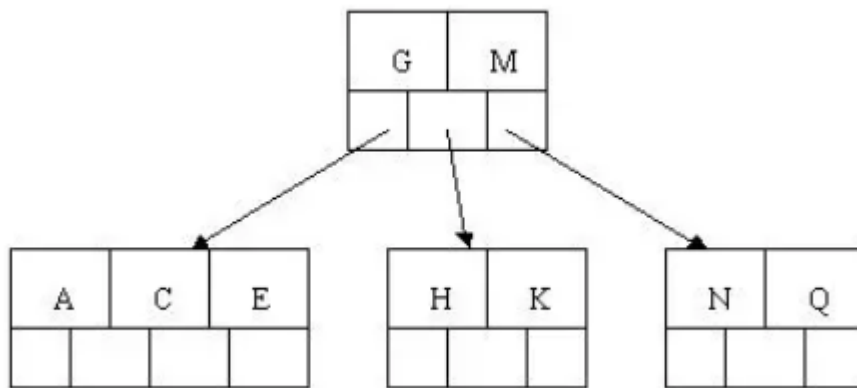
2). 插入H， $n > 4$ ，中间元素G字母向上分裂到新的节点



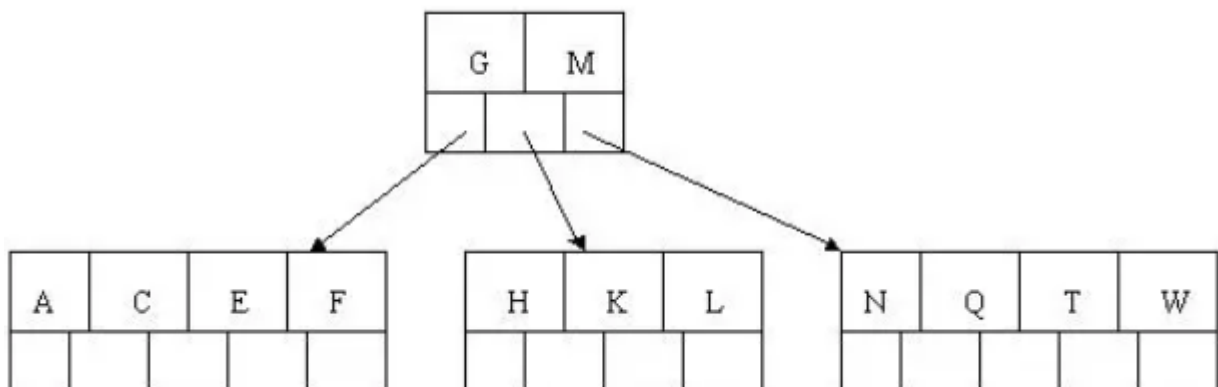
3). 插入E，K，Q不需要分裂



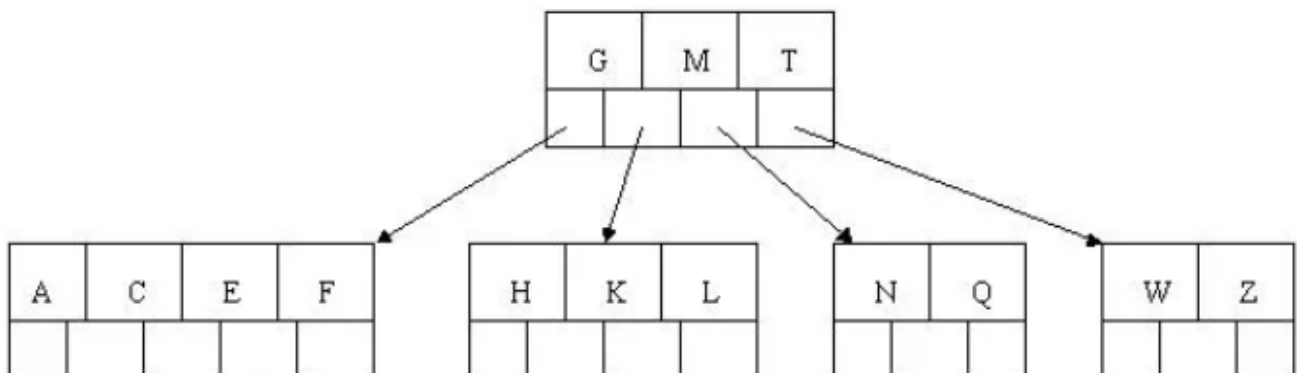
4). 插入M，中间元素M字母向上分裂到父节点G



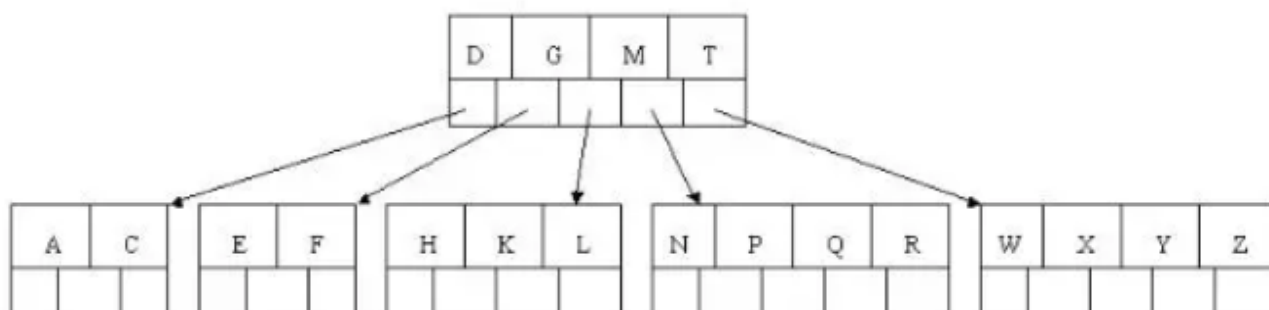
5). 插入F，W，L，T不需要分裂



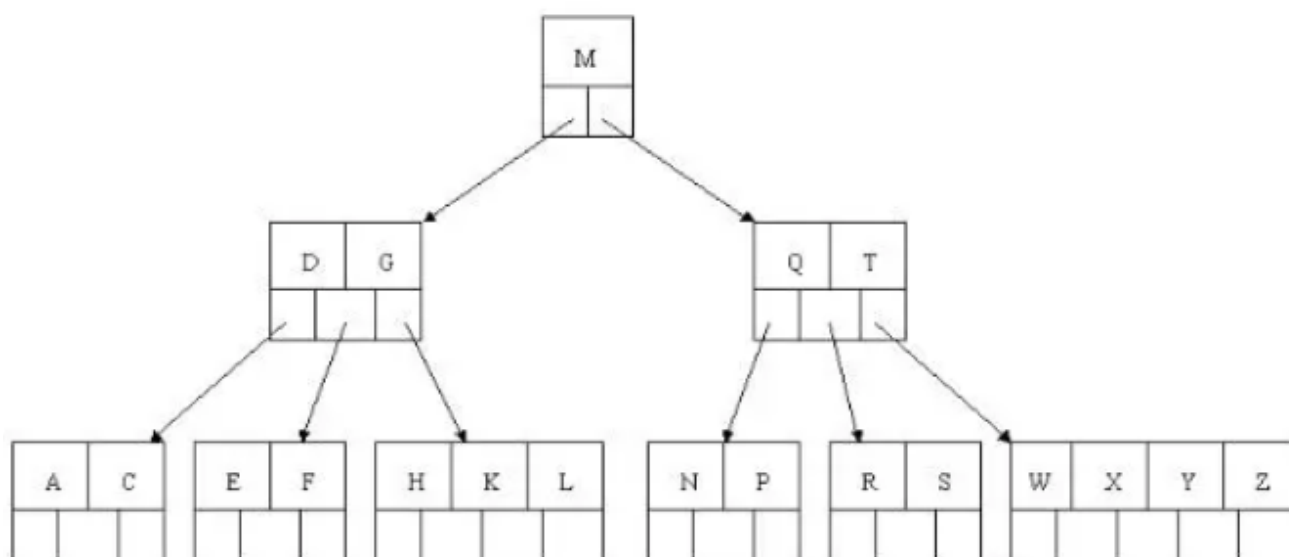
6). 插入Z，中间元素T向上分裂到父节点中



7). 插入D，中间元素D向上分裂到父节点中。然后插入P，R，X，Y不需要分裂



8). 最后插入S，NPQR节点 $n > 5$ ，中间节点Q向上分裂，但分裂后父节点DGMT的 $n > 5$ ，中间节点M向上分裂



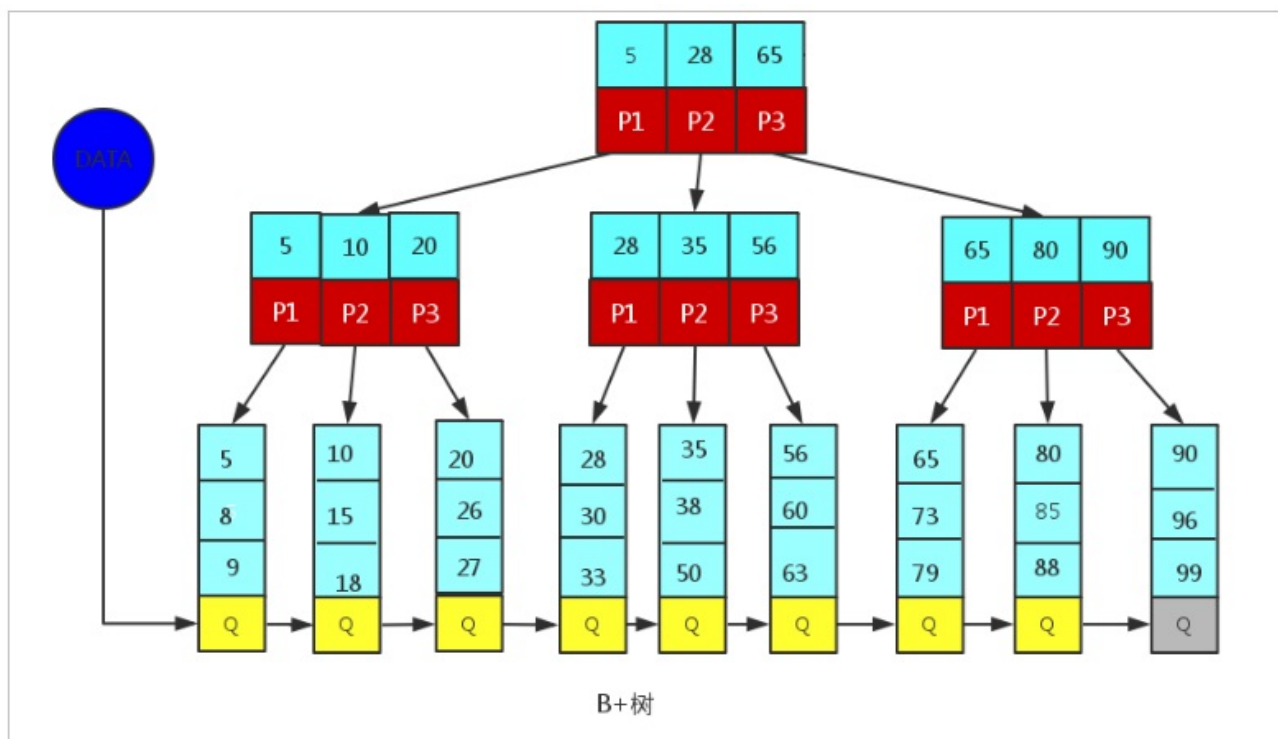
到此，该BTREE树就已经构建完成了，BTREE树和二叉树相比，查询数据的效率更高，因为对于相同的数据量来说，BTREE的层级结构比二叉树小，因此搜索速度快。

### 3.3.2 B+TREE 结构

B+Tree为BTree的变种，B+Tree与BTree的区别为：

- 1).  $n$ 叉B+Tree最多含有 $n$ 个key，而BTree最多含有 $n-1$ 个key。
- 2). B+Tree的叶子节点保存所有的key信息，依key大小顺序排列。
- 3). 所有的非叶子节点都可以看作是key的索引部分。



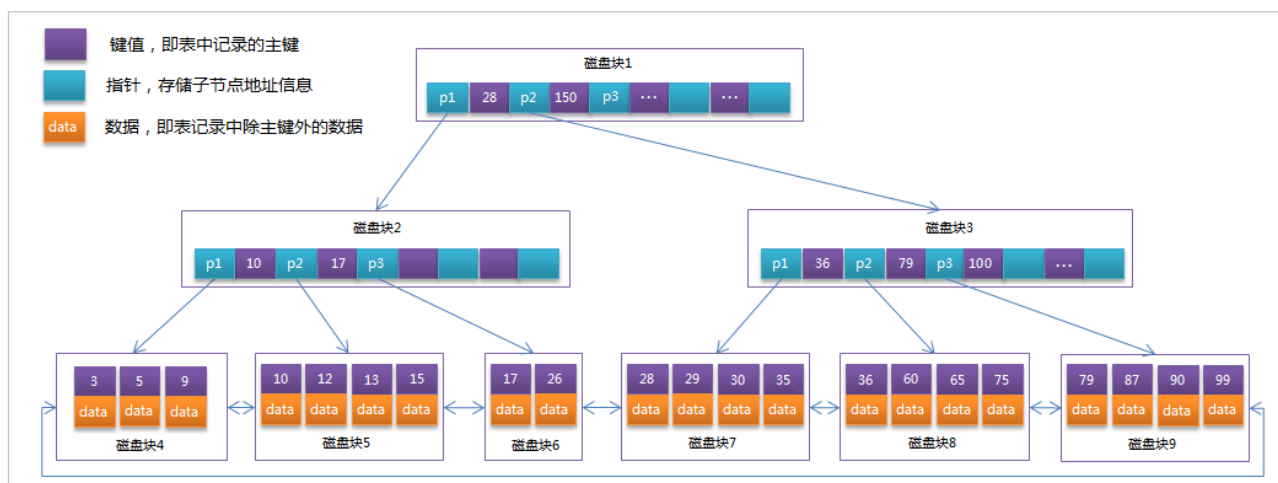


由于B+Tree只有叶子节点保存key信息，查询任何key都要从root走到叶子。所以B+Tree的查询效率更加稳定。

### 3.3.3 MySQL中的B+Tree

MySQL索引数据结构对经典的B+Tree进行了优化。在原B+Tree的基础上，增加一个指向相邻叶子节点的链表指针，就形成了带有顺序指针的B+Tree，提高区间访问的性能。

MySQL中的 B+Tree 索引结构示意图：



## 3.4 索引分类

- 1) 单值索引：即一个索引只包含单个列，一个表可以有多个单列索引
- 2) 唯一索引：索引列的值必须唯一，但允许有空值
- 3) 复合索引：即一个索引包含多个列

## 3.5 索引语法

索引在创建表的时候，可以同时创建，也可以随时增加新的索引。

准备环境:

```
1  create database demo_01 default charset=utf8mb4;
2
3  use demo_01;
4
5  CREATE TABLE `city` (
6    `city_id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
7    `city_name` varchar(50) NOT NULL,
8    `country_id` int(11) NOT NULL,
9    PRIMARY KEY (`city_id`)
10 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
11
12 CREATE TABLE `country` (
13   `country_id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
14   `country_name` varchar(100) NOT NULL,
15   PRIMARY KEY (`country_id`)
16 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
17
18
19 insert into `city` (`city_id`, `city_name`, `country_id`) values(1,'西安',1);
20 insert into `city` (`city_id`, `city_name`, `country_id`) values(2,'NewYork',2);
21 insert into `city` (`city_id`, `city_name`, `country_id`) values(3,'北京',1);
22 insert into `city` (`city_id`, `city_name`, `country_id`) values(4,'上海',1);
23
24 insert into `country` (`country_id`, `country_name`) values(1,'China');
25 insert into `country` (`country_id`, `country_name`) values(2,'America');
26 insert into `country` (`country_id`, `country_name`) values(3,'Japan');
27 insert into `country` (`country_id`, `country_name`) values(4,'UK');
```

### 3.5.1 创建索引

语法：

```
1  CREATE [UNIQUE|FULLTEXT|SPATIAL] INDEX index_name
2  [USING index_type]
3  ON tbl_name(index_col_name,...)
4
5
6  index_col_name : column_name[(length)][ASC | DESC]
```

示例：为city表中的city\_name字段创建索引；

```
mysql> create index idx_city_name on city(city_name);
Query OK, 0 rows affected (0.05 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
```

### 3.5.2 查看索引

语法：

```
1 | show index from table_name;
```

示例：查看city表中的索引信息；

```
mysql> show index from city\G;
***** 1. row *****
      Table: city
    Non_unique: 0
      Key_name: PRIMARY
  Seq_in_index: 1
   Column_name: city_id
     Collation: A
   Cardinality: 3
      Sub_part: NULL
        Packed: NULL
         Null:
      Index_type: BTREE
        Comment:
     Index_comment:

***** 2. row *****
      Table: city
    Non_unique: 1
      Key_name: idx_city_name
  Seq_in_index: 1
   Column_name: city_name
     Collation: A
   Cardinality: 3
      Sub_part: 10
        Packed: NULL
         Null:
      Index_type: BTREE
        Comment:
     Index_comment:
3 rows in set (0.00 sec)
```

### 3.5.3 删除索引

语法：

```
1 | DROP INDEX index_name ON tbl_name;
```

示例：想要删除city表上的索引idx\_city\_name，可以操作如下：

```
mysql> drop index idx_city_name on city;
Query OK, 0 rows affected (0.02 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
```

### 3.5.4 ALTER命令

```
1 | 1). alter table tb_name add primary key(column_list);
```

```
2
3     该语句添加一个主键，这意味着索引值必须是唯一的，且不能为NULL
4
5 2). alter table tb_name add unique index_name(column_list);
6
7     这条语句创建索引的值必须是唯一的（除了NULL外，NULL可能会出现多次）
8
9 3). alter table tb_name add index index_name(column_list);
10
11     添加普通索引，索引值可以出现多次。
12
13 4). alter table tb_name add fulltext index_name(column_list);
14
15     该语句指定了索引为FULLTEXT，用于全文索引
16
```

### 3.6 索引设计原则

索引的设计可以遵循一些已有的原则，创建索引的时候请尽量考虑符合这些原则，便于提升索引的使用效率，更高效的使用索引。

- 对查询频次较高，且数据量比较大的表建立索引。
- 索引字段的选择，最佳候选列应当从where子句的条件中提取，如果where子句中的组合比较多，那么应当挑选最常用、过滤效果最好的列的组合。
- 使用唯一索引，区分度越高，使用索引的效率越高。
- 索引可以有效的提升查询数据的效率，但索引数量不是多多益善，索引越多，维护索引的代价自然也就水涨船高。对于插入、更新、删除等DML操作比较频繁的表来说，索引过多，会引入相当高的维护代价，降低DML操作的效率，增加相应操作的时间消耗。另外索引过多的话，MySQL也会犯选择困难病，虽然最终仍然会找到一个可用的索引，但无疑提高了选择的代价。
- 使用短索引，索引创建之后也是使用硬盘来存储的，因此提升索引访问的I/O效率，也可以提升总体的访问效率。假如构成索引的字段总长度比较短，那么在给定大小的存储块内可以存储更多的索引值，相应的可以有效提升MySQL访问索引的I/O效率。
- 利用最左前缀，N个列组合而成的组合索引，那么相当于是创建了N个索引，如果查询时where子句中使用了组成该索引的前几个字段，那么这条查询SQL可以利用组合索引来提升查询效率。

```
1  创建复合索引：
2
3      CREATE INDEX idx_name_email_status ON tb_seller(NAME,email,STATUS);
4
5  就相当于
6      对name 创建索引；
7      对name , email 创建了索引；
8      对name , email, status 创建了索引；
```

## 4. 优化SQL步骤

在应用的开发过程中，由于初期数据量小，开发人员写 SQL 语句时更重视功能上的实现，但是当应用系统正式上线后，随着生产数据量的急剧增长，很多 SQL 语句开始逐渐显露出性能问题，对生产的影响也越来越大，此时这些有问题的 SQL 语句就成为整个系统性能的瓶颈，因此我们必须要对它们进行优化，本章将详细介绍在 MySQL 中优化 SQL 语句的方法。

当面对一个有 SQL 性能问题的数据库时，我们应该从何处入手来进行系统的分析，使得能够尽快定位问题 SQL 并尽快解决问题。

### 4.1 查看SQL执行频率

MySQL 客户端连接成功后，通过 `show [session|global] status` 命令可以提供服务器状态信息。`show [session|global] status` 可以根据需要加上参数“session”或者“global”来显示 session 级（当前连接）的统计结果和 global 级（自数据库上次启动至今）的统计结果。如果不写，默认使用参数是“session”。

下面的命令显示了当前 session 中所有统计参数的值：

```
1 | show status like 'Com_____';
```

```
mysql> show status like 'Com_____';
+-----+-----+
| Variable_name | Value |
+-----+-----+
| Com_binlog    | 0     |
| Com_commit    | 0     |
| Com_delete    | 0     |
| Com_insert    | 1     |
| Com_repair    | 0     |
| Com_revoke    | 0     |
| Com_select    | 6     |
| Com_signal    | 0     |
| Com_update    | 0     |
| Com_xa_end    | 0     |
+-----+-----+
10 rows in set (0.00 sec)
```

```
1 | show status like 'Innodb_rows_%';
```

```
mysql> show status like 'Innodb_rows_%';
+-----+-----+
| Variable_name | Value |
+-----+-----+
| Innodb_rows_deleted | 9     |
| Innodb_rows_inserted | 9881021 |
| Innodb_rows_read    | 45633748 |
| Innodb_rows_updated | 0     |
+-----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)
```

Com\_xxx 表示每个 xxx 语句执行的次数，我们通常比较关心的是以下几个统计参数。

参数	含义
Com_select	执行 select 操作的次数，一次查询只累加 1。
Com_insert	执行 INSERT 操作的次数，对于批量插入的 INSERT 操作，只累加一次。
Com_update	执行 UPDATE 操作的次数。
Com_delete	执行 DELETE 操作的次数。
Innodb_rows_read	select 查询返回的行数。
Innodb_rows_inserted	执行 INSERT 操作插入的行数。
Innodb_rows_updated	执行 UPDATE 操作更新的行数。
Innodb_rows_deleted	执行 DELETE 操作删除的行数。
Connections	试图连接 MySQL 服务器的次数。
Uptime	服务器工作时间。
Slow_queries	慢查询的次数。

Com\_\*\*\*：这些参数对于所有存储引擎的表操作都会进行累计。

Innodb\_\*\*\*：这几个参数只是针对InnoDB 存储引擎的，累加的算法也略有不同。

## 4.2 定位低效率执行SQL

可以通过以下两种方式定位执行效率较低的 SQL 语句。

- 慢查询日志：通过慢查询日志定位那些执行效率较低的 SQL 语句，用--log-slow-queries[=file\_name]选项启动时，mysqld 写一个包含所有执行时间超过 long\_query\_time 秒的 SQL 语句的日志文件。具体可以查看本书第 26 章中日志管理的相关部分。
- show processlist：慢查询日志在查询结束以后才纪录，所以在应用反映执行效率出现问题的时候查询慢查询日志并不能定位问题，可以使用show processlist命令查看当前MySQL在进行的线程，包括线程的状态、是否锁表等，可以实时地查看 SQL 的执行情况，同时对一些锁表操作进行优化。

```
mysql> show processlist;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| Id | User | Host | db | Command | Time | State | Info |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 35 | root | localhost | demo_02 | Query | 0 | init | show processlist |
| 38 | root | 192.168.192.1:53928 | demo_01 | Sleep | 3278 | | NULL |
| 39 | root | 192.168.192.1:53929 | NULL | Sleep | 3287 | | NULL |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

- 1) id列，用户登录mysql时，系统分配的"connection\_id"，可以使用函数connection\_id()查看
- 2) user列，显示当前用户。如果不是root，这个命令就只显示用户权限范围的sql语句
- 3) host列，显示这个语句是从哪个ip的哪个端口上发的，可以用来跟踪出现问题语句的用户
- 4) db列，显示这个进程目前连接的是哪个数据库



```

8
9 5) command列,显示当前连接的执行的命令,一般取值为休眠(sleep),查询(query),连接
   (connect)等
10
11 6) time列,显示这个状态持续的时间,单位是秒
12
13 7) state列,显示使用当前连接的sql语句的状态,很重要的列。state描述的是语句执行中的某一个状态。一个sql语句,以查询为例,可能需要经过copying to tmp table、sorting result、sending data等状态才可以完成
14
15 8) info列,显示这个sql语句,是判断问题语句的一个重要依据

```

### 4.3 explain分析执行计划

通过以上步骤查询到效率低的 SQL 语句后，可以通过 EXPLAIN 或者 DESC 命令获取 MySQL 如何执行 SELECT 语句的信息，包括在 SELECT 语句执行过程中表如何连接和连接的顺序。

### 查询SQL语句的执行计划：

```
1 explain select * from tb_item where id = 1;
```

```
mysql> explain select * from tb_item where id = 1;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_item	const	PRIMARY	PRIMARY	4	const	1	NULL

1 row in set (0.00 sec)

```
1 explain select * from tb_item where title = '阿尔卡特 (OT-979) 冰川白 联通3G手机';
```

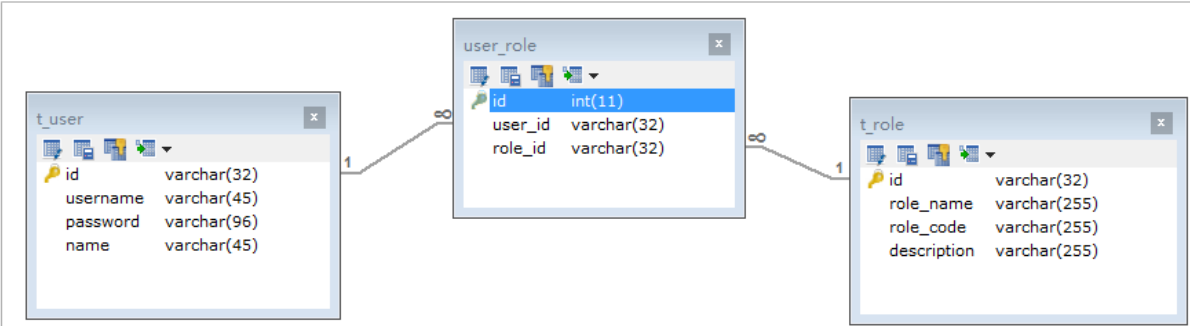
```
mysql> explain select * from tb_item where title = '阿尔卡特 (OT-979) 冰川白 联通3G手机3';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_item	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	9816098	Using where

1 row in set (0.00 sec)

字段	含义
id	select查询的序列号，是一组数字，表示的是查询中执行select子句或者是操作表的顺序。
select_type	表示 SELECT 的类型，常见的取值有 SIMPLE（简单表，即不使用表连接或者子查询）、PRIMARY（主查询，即外层的查询）、UNION（UNION 中的第二个或者后面的查询语句）、SUBQUERY（子查询中的第一个 SELECT）等
table	输出结果集的表
type	表示表的连接类型，性能由好到差的连接类型为( system ----> const -----> eq_ref -----> ref -----> ref_or_null----> index_merge ---> index_subquery -----> range -----> index -----> all )
possible_keys	表示查询时，可能使用的索引
key	表示实际使用的索引
key_len	索引字段的长度
rows	扫描行的数量
extra	执行情况的说明和描述

### 4.3.1 环境准备



```
1 CREATE TABLE `t_role` (
2   `id` varchar(32) NOT NULL,
3   `role_name` varchar(255) DEFAULT NULL,
4   `role_code` varchar(255) DEFAULT NULL,
5   `description` varchar(255) DEFAULT NULL,
6   PRIMARY KEY (`id`),
7   UNIQUE KEY `unique_role_name` (`role_name`)
8 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
9
10
11 CREATE TABLE `t_user` (
12   `id` varchar(32) NOT NULL,
13   `username` varchar(45) NOT NULL,
14   `password` varchar(96) NOT NULL,
15   `name` varchar(45) NOT NULL,
```

```

16     PRIMARY KEY (`id`),
17     UNIQUE KEY `unique_user_username` (`username`)
18 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
19
20
21 CREATE TABLE `user_role` (
22     `id` int(11) NOT NULL auto_increment ,
23     `user_id` varchar(32) DEFAULT NULL,
24     `role_id` varchar(32) DEFAULT NULL,
25     PRIMARY KEY (`id`),
26     KEY `fk_ur_user_id` (`user_id`),
27     KEY `fk_ur_role_id` (`role_id`),
28     CONSTRAINT `fk_ur_role_id` FOREIGN KEY (`role_id`) REFERENCES `t_role` (`id`) ON
DELETE NO ACTION ON UPDATE NO ACTION,
29     CONSTRAINT `fk_ur_user_id` FOREIGN KEY (`user_id`) REFERENCES `t_user` (`id`) ON
DELETE NO ACTION ON UPDATE NO ACTION
30 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
31
32
33
34
35 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('1', 'super', '$2a$10$Tj4TmCdk.X4wv/tCqHW14.w70U3CC33CevncD3SLmyMXMknstqKRe', '
超级管理员');
36 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('2', 'admin', '$2a$10$Tj4TmCdk.X4wv/tCqHW14.w70U3CC33CevncD3SLmyMXMknstqKRe', '
系统管理员');
37 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('3', 'itcast', '$2a$10$8qmaHgUFUAmPR5pOuwhyWOr291WjYjHe1u1Yn07k5ELF8ZCrw0Cui', '
test02');
38 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('4', 'stu1', '$2a$10$pLtt2KDAFpWTWljNsmTEi.ou1yOzyIn9Xkzik/y/spH5rftCpUMza', '学
生1');
39 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('5', 'stu2', '$2a$10$nxPKkYSez7uz2YQYUnwhR.z57km3yqKn3Hr/p1FR6ZKgc18u.Tvqm', '学
生2');
40 insert into `t_user` (`id`, `username`, `password`, `name`)
values('6', 't1', '$2a$10$Tj4TmCdk.X4wv/tCqHW14.w70U3CC33CevncD3SLmyMXMknstqKRe', '老师
1');
41
42
43
44 INSERT INTO `t_role` (`id`, `role_name`, `role_code`, `description`) VALUES('5', '学
生', 'student', '学生');
45 INSERT INTO `t_role` (`id`, `role_name`, `role_code`, `description`) VALUES('7', '老
师', 'teacher', '老师');
46 INSERT INTO `t_role` (`id`, `role_name`, `role_code`, `description`) VALUES('8', '教
学管理员', 'teachmanager', '教学管理员');
47 INSERT INTO `t_role` (`id`, `role_name`, `role_code`, `description`) VALUES('9', '管
理员', 'admin', '管理员');
48 INSERT INTO `t_role` (`id`, `role_name`, `role_code`, `description`) VALUES('10', '超
级管理员', 'super', '超级管理员');
49

```

```

50
51 INSERT INTO user_role(id,user_id,role_id) VALUES(NULL, '1', '5'),(NULL, '1', '7'),
    (NULL, '2', '8'),(NULL, '3', '9'),(NULL, '4', '8'),(NULL, '5', '10') ;
52
53

```

### 4.3.2 explain 之 id

id 字段是 select 查询的序列号，是一组数字，表示的是查询中执行 select 子句或者是操作表的顺序。id 情况有三种：

1) id 相同表示加载表的顺序是从上到下。

```

1 explain select * from t_role r, t_user u, user_role ur where r.id = ur.role_id and
    u.id = ur.user_id ;

```

```

mysql> explain select * from role r, user u, user_role ur where r.id = ur.role_id and u.id = ur.user_id ;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | r | ALL | PRIMARY | NULL | NULL | NULL | 5 | NULL |
| 1 | SIMPLE | ur | ref | fk_ur_user_id, fk_ur_role_id | fk_ur_role_id | 99 | db03.r.id | 1 | Using where |
| 1 | SIMPLE | u | eq_ref | PRIMARY | PRIMARY | 98 | db03.ur.user_id | 1 | NULL |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

```

2) id 不同 id 值越大，优先级越高，越先被执行。

```

1 EXPLAIN SELECT * FROM t_role WHERE id = (SELECT role_id FROM user_role WHERE user_id
    = (SELECT id FROM t_user WHERE username = 'stu1'))

```

```

mysql> EXPLAIN SELECT * FROM t_role WHERE id = (SELECT role_id FROM user_role WHERE user_id = (SELECT id FROM t_user WHERE username =
    'stu1'));
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | PRIMARY | t_role | const | PRIMARY | PRIMARY | 98 | const | 1 | NULL |
| 2 | SUBQUERY | user_role | ref | fk_ur_user_id | fk_ur_user_id | 99 | const | 1 | Using where |
| 3 | SUBQUERY | t_user | const | unique_user_username | unique_user_username | 137 | const | 1 | Using index |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

```

3) id 有相同，也有不同，同时存在。id 相同的可以认为是一组，从上往下顺序执行；在所有的组中，id 的值越大，优先级越高，越先执行。

```

1 EXPLAIN SELECT * FROM t_role r , (SELECT * FROM user_role ur WHERE ur.`user_id` =
    '2') a WHERE r.id = a.role_id ;

```

```

mysql> EXPLAIN SELECT * FROM t_role r , (SELECT * FROM user_role ur WHERE ur.`user_id` = '2') a WHERE r.id = a.role_id ;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | PRIMARY | <derived2> | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 2 | Using where |
| 1 | PRIMARY | r | eq_ref | PRIMARY | PRIMARY | 98 | a.role_id | 1 | NULL |
| 2 | DERIVED | ur | ref | fk_ur_user_id | fk_ur_user_id | 99 | const | 1 | Using index condition |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

```

### 4.3.3 explain 之 select\_type

表示 SELECT 的类型，常见的取值，如下表所示：

select_type	含义
SIMPLE	简单的select查询，查询中不包含子查询或者UNION
PRIMARY	查询中若包含任何复杂的子查询，最外层查询标记为该标识
SUBQUERY	在SELECT 或 WHERE 列表中包含了子查询
DERIVED	在FROM 列表中包含的子查询，被标记为 DERIVED（衍生）MySQL会递归执行这些子查询，把结果放在临时表中
UNION	若第二个SELECT出现在UNION之后，则标记为UNION；若UNION包含在FROM子句的子查询中，外层SELECT将被标记为：DERIVED
UNION RESULT	从UNION表获取结果的SELECT

#### 4.3.4 explain 之 table

展示这一行的数据是关于哪一张表的

#### 4.3.5 explain 之 type

type 显示的是访问类型，是较为重要的一个指标，可取值为：

type	含义
NULL	MySQL不访问任何表，索引，直接返回结果
system	表只有一行记录(等于系统表)，这是const类型的特例，一般不会出现
const	表示通过索引一次就找到了，const 用于比较primary key 或者 unique 索引。因为只匹配一行数据，所以很快。如将主键置于where列表中，MySQL 就能将该查询转换为一个常亮。const于将"主键" 或 "唯一" 索引的所有部分与常量值进行比较
eq_ref	类似ref，区别在于使用的是唯一索引，使用主键的关联查询，关联查询出的记录只有一条。常见于主键或唯一索引扫描
ref	非唯一性索引扫描，返回匹配某个单独值的所有行。本质上也是一种索引访问，返回所有匹配某个单独值的所有行（多个）
range	只检索给定返回的行，使用一个索引来选择行。where 之后出现 between , < , > , in 等操作。
index	index 与 ALL的区别为 index 类型只是遍历了索引树，通常比ALL 快，ALL 是遍历数据文件。
all	将遍历全表以找到匹配的行

结果值从最好到最坏以此是：

```
1 NULL > system > const > eq_ref > ref > fulltext > ref_or_null > index_merge >  
unique_subquery > index_subquery > range > index > ALL  
2  
3  
4 system > const > eq_ref > ref > range > index > ALL
```

一般来说，我们需要保证查询至少达到 range 级别，最好达到ref。

#### 4.3.6 explain 之 key

```
1 possible_keys : 显示可能应用在这张表的索引， 一个或多个。  
2  
3 key : 实际使用的索引， 如果为NULL， 则没有使用索引。  
4  
5 key_len : 表示索引中使用的字节数， 该值为索引字段最大可能长度，并非实际使用长度，在不损失精确性的前  
前提下， 长度越短越好。
```

#### 4.3.7 explain 之 rows

扫描行的数量。

#### 4.3.8 explain 之 extra

其他的额外的执行计划信息，在该列展示。

extra	含义
using filesort	说明mysql会对数据使用一个外部的索引排序，而不是按照表内的索引顺序进行读取，称为“文件排序”，效率低。
using temporary	使用了临时表保存中间结果，MySQL在对查询结果排序时使用临时表。常见于 order by 和 group by；效率低
using index	表示相应的select操作使用了覆盖索引，避免访问表的数据行，效率不错。

### 4.4 show profile分析SQL

Mysql从5.0.37版本开始增加了对 show profiles 和 show profile 语句的支持。show profiles 能够在做SQL优化时帮助我们了解时间都耗费到哪里去了。

通过 have\_profiling 参数，能够看到当前MySQL是否支持profile：



```
mysql> select @@have_profiling;
+-----+
| @@have_profiling |
+-----+
| YES              |
+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

默认profiling是关闭的，可以通过set语句在Session级别开启profiling：

```
mysql> select @@profiling;
+-----+
| @@profiling |
+-----+
| 0           |
+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

```
1 | set profiling=1; //开启profiling 开关;
```

通过profile，我们能够更清楚地了解SQL执行的过程。

首先，我们可以执行一系列的操作，如下图所示：

```
1 | show databases;
2 |
3 | use db01;
4 |
5 | show tables;
6 |
7 | select * from tb_item where id < 5;
8 |
9 | select count(*) from tb_item;
```

执行完上述命令之后，再执行show profiles 指令，来查看SQL语句执行的耗时：

```
mysql> show profiles;
+-----+-----+-----+
| Query_ID | Duration | Query |
+-----+-----+-----+
| 1 | 0.00028600 | show databases |
| 2 | 0.00011900 | SELECT DATABASE() |
| 3 | 0.00031250 | show tables |
| 4 | 0.00007575 | select * from tb_item where id = < 5 |
| 5 | 0.05521375 | select * from tb_item where id < 5 |
| 6 | 3.31852475 | select count(*) from tb_item |
+-----+-----+-----+
6 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

通过show profile for query query\_id 语句可以查看到该SQL执行过程中每个线程的状态和消耗的时间：

```
mysql> show profile for query 6;
+-----+-----+
| Status | Duration |
+-----+-----+
| starting | 0.000057 |
| checking permissions | 0.000006 |
| Opening tables | 0.000020 |
| init | 0.000016 |
| System lock | 0.000010 |
| optimizing | 0.000007 |
| statistics | 0.000014 |
| preparing | 0.000015 |
| executing | 0.000003 |
| Sending data | 3.318290 |
| end | 0.000020 |
| query end | 0.000008 |
| closing tables | 0.000018 |
| freeing items | 0.000029 |
| cleaning up | 0.000014 |
+-----+-----+
15 rows in set, 1 warning (0.03 sec)
```

- 1 TIP :
- 2 Sending data 状态表示MySQL线程开始访问数据行并把结果返回给客户端，而不仅仅是返回个客户端。由于在Sending data状态下，MySQL线程往往需要做大量的磁盘读取操作，所以经常是整各查询中耗时最长的状态。

在获取到最消耗时间的线程状态后，MySQL支持进一步选择all、cpu、block io、context switch、page faults等明细类型类查看MySQL在使用什么资源上耗费了过高的时间。例如，选择查看CPU的耗费时间：

```
mysql> show profile cpu for query 6;
+-----+-----+-----+-----+
| Status | Duration | CPU_user | CPU_system |
+-----+-----+-----+-----+
| starting | 0.000057 | 0.000000 | 0.000000 |
| checking permissions | 0.000006 | 0.000000 | 0.000000 |
| Opening tables | 0.000020 | 0.000000 | 0.000000 |
| init | 0.000016 | 0.000000 | 0.000000 |
| System lock | 0.000010 | 0.000000 | 0.000000 |
| optimizing | 0.000007 | 0.000000 | 0.000000 |
| statistics | 0.000014 | 0.000000 | 0.000000 |
| preparing | 0.000015 | 0.000000 | 0.000000 |
| executing | 0.000003 | 0.000000 | 0.000000 |
| Sending data | 3.318290 | 5.842112 | 0.226965 |
| end | 0.000020 | 0.000000 | 0.000000 |
| query end | 0.000008 | 0.000000 | 0.000000 |
| closing tables | 0.000018 | 0.000000 | 0.000000 |
| freeing items | 0.000029 | 0.000000 | 0.000000 |
| cleaning up | 0.000014 | 0.000000 | 0.000000 |
+-----+-----+-----+-----+
15 rows in set, 1 warning (0.00 sec)
```

字段	含义
Status	sql 语句执行的状态
Duration	sql 执行过程中每一个步骤的耗时
CPU_user	当前用户占有的cpu
CPU_system	系统占有的cpu

## 4.5 trace分析优化器执行计划

MySQL5.6提供了对SQL的跟踪trace, 通过trace文件能够进一步了解为什么优化器选择A计划, 而不是选择B计划。

打开trace，设置格式为JSON，并设置trace最大能够使用的内存大小，避免解析过程中因为默认内存过小而不能完整展示。

```
1 SET optimizer_trace="enabled=on",end_markers_in_json=on;
2 set optimizer_trace_max_mem_size=1000000;
```

执行SQL语句：

```
1 select * from tb_item where id < 4;
```

最后，检查information\_schema.optimizer\_trace就可以知道MySQL是如何执行SQL的：

```
1 select * from information_schema.optimizer_trace\G;
```

```
1 ***** 1. row *****
2 QUERY: select * from tb_item where id < 4
3 TRACE: {
4   "steps": [
5     {
6       "join_preparation": {
7         "select#": 1,
8         "steps": [
9           {
10            "expanded_query": "/* select#1 */ select `tb_item`.`id` AS
`id`,`tb_item`.`title` AS `title`,`tb_item`.`price` AS `price`,`tb_item`.`num` AS
`num`,`tb_item`.`categoryid` AS `categoryid`,`tb_item`.`status` AS
`status`,`tb_item`.`sellerid` AS `sellerid`,`tb_item`.`createtime` AS
`createtime`,`tb_item`.`updatetime` AS `updatetime` from `tb_item` where
(`tb_item`.`id` < 4)"
11          }
12        ] /* steps */
13      } /* join_preparation */
14    },
15    {
16      "join_optimization": {
17        "select#": 1,
18        "steps": [
19          {
20            "condition_processing": {
21              "condition": "WHERE",
22              "original_condition": "(`tb_item`.`id` < 4)",
23              "steps": [
24                {
25                  "transformation": "equality_propagation",
26                  "resulting_condition": "(`tb_item`.`id` < 4)"
27                },
28                {
29                  "transformation": "constant_propagation",
30                  "resulting_condition": "(`tb_item`.`id` < 4)"
31                },
32              ]
            }
          }
        ]
      }
    }
  ]
}
```

[illegible]

```

86         "rowid_ordered": true,
87         "using_mrr": false,
88         "index_only": false,
89         "rows": 3,
90         "cost": 1.6154,
91         "chosen": true
92     }
93     ] /* range_scan_alternatives */,
94     "analyzing_roworder_intersect": {
95         "usable": false,
96         "cause": "too_few_roworder_scans"
97     } /* analyzing_roworder_intersect */
98 } /* analyzing_range_alternatives */,
99 "chosen_range_access_summary": {
100     "range_access_plan": {
101         "type": "range_scan",
102         "index": "PRIMARY",
103         "rows": 3,
104         "ranges": [
105             "id < 4"
106         ] /* ranges */
107     } /* range_access_plan */,
108     "rows_for_plan": 3,
109     "cost_for_plan": 1.6154,
110     "chosen": true
111 } /* chosen_range_access_summary */
112 } /* range_analysis */
113 }
114 ] /* rows_estimation */
115 },
116 {
117     "considered_execution_plans": [
118         {
119             "plan_prefix": [
120                 ] /* plan_prefix */,
121             "table": "`tb_item`",
122             "best_access_path": {
123                 "considered_access_paths": [
124                     {
125                         "access_type": "range",
126                         "rows": 3,
127                         "cost": 2.2154,
128                         "chosen": true
129                     }
130                 ] /* considered_access_paths */
131             } /* best_access_path */,
132             "cost_for_plan": 2.2154,
133             "rows_for_plan": 3,
134             "chosen": true
135         }
136     ] /* considered_execution_plans */
137 },
138 {

```

```

139         "attaching_conditions_to_tables": {
140             "original_condition": "(`tb_item`.`id` < 4)",
141             "attached_conditions_computation": [
142             ] /* attached_conditions_computation */,
143             "attached_conditions_summary": [
144                 {
145                     "table": "`tb_item`",
146                     "attached": "(`tb_item`.`id` < 4)"
147                 }
148             ] /* attached_conditions_summary */
149         } /* attaching_conditions_to_tables */
150     },
151     {
152         "refine_plan": [
153             {
154                 "table": "`tb_item`",
155                 "access_type": "range"
156             }
157         ] /* refine_plan */
158     }
159 ] /* steps */
160 } /* join_optimization */
161 },
162 {
163     "join_execution": {
164         "select#": 1,
165         "steps": [
166             ] /* steps */
167         } /* join_execution */
168     }
169 ] /* steps */
170 }

```

## 5. 索引的使用

索引是数据库优化最常用也是最重要的手段之一, 通过索引通常可以帮助用户解决大多数的MySQL的性能优化问题。

### 5.1 验证索引提升查询效率

在我们准备的表结构tb\_item 中, 一共存储了 300 万记录;

#### A. 根据ID查询

```
1 | select * from tb_item where id = 1999\G;
```



```
mysql> select * from tb_item where id = 1999\G;
***** 1. row *****
      id: 1999
     title: 诺基亚(NOKIA) 1050 (RM-908) 蓝色 移动联通2G手机1999
    price: 2054.00
      num: 226
categoryid: 1199
   status: 0
  sellerid: oppo
createtime: 2088-03-13 09:43:23
updatetime: 2088-03-13 09:43:23
1 row in set (0.00 sec)
```

查询速度很快，接近0s，主要的原因是因为id为主键，有索引；

```
mysql> explain select * from tb_item where id = 1999\G;
***** 1. row *****
      id: 1
select_type: SIMPLE
      table: tb_item
       type: const
possible_keys: PRIMARY
        key: PRIMARY
     key_len: 4
        ref: const
       rows: 1
      Extra: NULL
1 row in set (0.00 sec)
```

2). 根据 title 进行精确查询

```
1 | select * from tb_item where title = 'iphonex 移动3G 32G941'\G;
```

```
mysql> select * from tb_item where title = 'iphonex 移动3G 32G941'\G;
***** 1. row *****
      id: 941
     title: iphonex 移动3G 32G941
    price: 7036.00
      num: 341
categoryid: 963
   status: 0
  sellerid: xiaomi
createtime: 2088-03-13 09:43:22
updatetime: 2088-03-13 09:43:22
1 row in set (9.15 sec)
```

查看SQL语句的执行计划：

```
mysql> explain select * from tb_item where title = 'iphonex 移动3G 32G941'\G;
***** 1. row *****
      id: 1
select_type: SIMPLE
      table: tb_item
       type: ALL
possible_keys: NULL
        key: NULL
     key_len: NULL
        ref: NULL
       rows: 9816098
      Extra: Using where
1 row in set (0.02 sec)
```

处理方案，针对title字段，创建索引：

```
1 | create index idx_item_title on tb_item(title);
```

```
mysql>
mysql> create index idx_item_title on tb_item(title);
Query OK, 0 rows affected (3 min 3.19 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
```

索引创建完成之后，再次进行查询：

```
mysql> select * from tb_item where title = 'iphoneX 移动4G 64G944'\G;
***** 1. row *****
      id: 944
    title: iphoneX 移动4G 64G944
    price: 9907.00
      num: 458
categoryid: 241
    status: 0
   sellerid: luoji
 createtime: 2088-03-13 09:43:22
 updatetime: 2088-03-13 09:43:22
1 row in set (0.00 sec)
```

通过explain，查看执行计划，执行SQL时使用了刚才创建的索引

```
mysql> explain select * from tb_item where title = 'iphoneX 移动4G 64G944'\G;
***** 1. row *****
      id: 1
select_type: SIMPLE
      table: tb_item
       type: ref
possible_keys: idx_item_title
          key: idx_item_title
        key_len: 302
         ref: const
        rows: 1
      Extra: Using index condition
1 row in set (0.00 sec)
```

## 5.2 索引的使用

### 5.2.1 准备环境

```
1  create table `tb_seller` (
2      `sellerid` varchar (100),
3      `name` varchar (100),
4      `nickname` varchar (50),
5      `password` varchar (60),
6      `status` varchar (1),
7      `address` varchar (100),
8      `createtime` datetime,
9      primary key(`sellerid`)
10 )engine=innodb default charset=utf8mb4;
11
12 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
13     `address`, `createtime`) values('alibaba','阿里巴巴','阿里小店',
14     'e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
15 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
16     `address`, `createtime`) values('baidu','百度科技有限公司','百度小店',
17     'e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
18 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
19     `address`, `createtime`) values('huawei','华为科技有限公司','华为小店',
20     'e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','0','北京市','2088-01-01 12:00:00');
21 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
22     `address`, `createtime`) values('itcast','传智播客教育科技有限公司','传智播客',
23     'e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
```

```

16 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('itheima','黑马程序员','黑马程序
17 员','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','0','北京市','2088-01-01 12:00:00');
18 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('luoji','罗技科技有限公司','罗技小
19 店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
20 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('oppo','OPPO科技有限公司','OPPO官方旗
21 舰店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','0','北京市','2088-01-01 12:00:00');
22 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('ourpalm','掌趣科技股份有限公司','掌趣小
23 店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
24 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('qiandu','千度科技','千度小
25 店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','2','北京市','2088-01-01 12:00:00');
26 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('sina','新浪科技有限公司','新浪官方旗
    舰店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
27 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('xiaomi','小米科技','小米官方旗
    舰店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','西安市','2088-01-01 12:00:00');
28 insert into `tb_seller` (`sellerid`, `name`, `nickname`, `password`, `status`,
    `address`, `createtime`) values('yijia','宜家家居','宜家家居旗
    舰店','e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e','1','北京市','2088-01-01 12:00:00');
29
30 create index idx_seller_name_sta_addr on tb_seller(name,status,address);

```

## 5.2.2 避免索引失效

1). 全值匹配，对索引中所有列都指定具体值。

该情况下，索引生效，执行效率高。

```

1 explain select * from tb_seller where name='小米科技' and status='1' and address='北京市' \G;

```

```

mysql> explain select * from tb_seller where name='小米科技' and status='1' and address='北京市';
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 813 | const,const,const | 1 | Using index condition |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

2). 最左前缀法则

如果索引了多列，要遵守最左前缀法则。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。

匹配最左前缀法则，走索引：

```
mysql> explain select * from tb_seller where name='小米科技';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 403 | const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name='小米科技' and status='1';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 410 | const,const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name='小米科技' and status='1' and address='北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 813 | const,const,const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

违法最左前缀法则，索引失效：

```
mysql> explain select * from tb_seller where status='1';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where status='1' and address='北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

如果符合最左法则，但是出现跳跃某一行，只有最左列索引生效：

```
mysql> explain select * from tb_seller where name='小米科技' and address='北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 403 | const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

3). 范围查询右边的列，不能使用索引。

```
mysql> explain select * from tb_seller where name = '小米科技' and status = '1' and address = '北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 813 | const,const,const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name = '小米科技' and status > '1' and address = '北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | range | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 410 | NULL | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

根据前面的两个字段name，status 查询是走索引的，但是最后一个条件address 没有用到索引。

4). 不要在索引列上进行运算操作，索引将失效。

```
mysql> select * from tb_seller where substring(name,3,2) = '科技';
```

sellerid	name	nickname	password	status	address	createtime
baidu	百度科技有限公司	百度小店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	1	北京市	2088-01-01 12:00:00
huawei	华为科技有限公司	华为小店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	0	北京市	2088-01-01 12:00:00
luoji	罗技科技有限公司	罗技小店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	1	北京市	2088-01-01 12:00:00
ourpalm	掌趣科技股份有限公司	掌趣小店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	1	北京市	2088-01-01 12:00:00
qilandu	千度科技	千度小店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	2	北京市	2088-01-01 12:00:00
sina	新浪科技有限公司	新浪官方旗舰店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	1	北京市	2088-01-01 12:00:00
xiaomi	小米科技	小米官方旗舰店	e10adc3949ba59abbe56e057f20f883e	1	西安市	2088-01-01 12:00:00

```
7 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where substring(name,3,2) = '科技';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	12	Using where

```
1 row in set (0.00 sec)
```

5). 字符串不加单引号，造成索引失效。

```
mysql> explain select * from tb_seller where name = '科技' and status = '0';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr	idx_name_sta_addr	410	const,const	1	Using index condition

```
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql>
mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name = '科技' and status = 0;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr	idx_name_sta_addr	403	const	1	Using index condition

```
1 row in set (0.00 sec)
```

由于，在查询是，没有对字符串加单引号，MySQL的查询优化器，会自动的进行类型转换，造成索引失效。

6). 尽量使用覆盖索引，避免select \*

尽量使用覆盖索引（只访问索引的查询（索引列完全包含查询列）），减少select \*。

```
mysql> explain select * from tb_seller where name = '科技' and status = '0' and address = '西安市';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr,idx_addr	idx_name_sta_addr	813	const,const,const	1	Using index condition

```
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> explain select name from tb_seller where name = '科技' and status = '0' and address = '西安市';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr,idx_addr	idx_name_sta_addr	813	const,const,const	1	Using where; Using index

```
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> explain select name,status from tb_seller where name = '科技' and status = '0' and address = '西安市';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr,idx_addr	idx_name_sta_addr	813	const,const,const	1	Using where; Using index

```
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> explain select name,status,address from tb_seller where name = '科技' and status = '0' and address = '西安市';
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	tb_seller	ref	idx_name_sta_addr,idx_addr	idx_name_sta_addr	813	const,const,const	1	Using where; Using index

```
1 row in set (0.00 sec)
```

如果查询列，超出索引列，也会降低性能。

```
mysql> explain select status,address,password from tb_seller where name = '科技' and status = '0' and address = '西安市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr,idx_addr | idx_name_sta_addr | 813 | const,const,const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

- 1 TIP :
- 2
- 3 using index : 使用覆盖索引的时候就会出现
- 4
- 5 using where : 在查找使用索引的情况下，需要回表去查询所需的数据
- 6
- 7 using index condition : 查找使用了索引，但是需要回表查询数据
- 8
- 9 using index ; using where : 查找使用了索引，但是需要的数据都在索引列中能找到，所以不需要回表查询数据

7). 用or分割开的条件，如果or前的条件中的列有索引，而后面的列中没有索引，那么涉及的索引都不会被用到。

示例，name字段是索引列，而createtime不是索引列，中间是or进行连接是不走索引的：

- 1 explain select \* from tb\_seller where name='黑马程序员' or createtime = '2088-01-01 12:00:00'\G;

```
mysql> explain select * from tb_seller where name='黑马程序员' and createtime = '2088-01-01 12:00:00';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 403 | const | 1 | Using index condition; Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql> explain select * from tb_seller where name='黑马程序员' or createtime = '2088-01-01 12:00:00';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | idx_name_sta_addr | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

8). 以%开头的Like模糊查询，索引失效。

如果仅仅是尾部模糊匹配，索引不会失效。如果是头部模糊匹配，索引失效。

```
mysql> explain select * from tb_seller where name like '黑马程序员%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | range | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 403 | NULL | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.01 sec)

mysql>
mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name like '%黑马程序员%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name like '%黑马程序员%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

解决方案：

通过覆盖索引来解决

```
mysql> explain select sellerid from tb_seller where name like '%科技%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | index | NULL | idx_seller_name_sta_addr | 813 | NULL | 12 | Using where; Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select sellerid , name from tb_seller where name like '%科技%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | index | NULL | idx_seller_name_sta_addr | 813 | NULL | 12 | Using where; Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select sellerid , name , status , address from tb_seller where name like '%科技%';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | index | NULL | idx_seller_name_sta_addr | 813 | NULL | 12 | Using where; Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

9). 如果MySQL评估使用索引比全表更慢，则不使用索引。

```
mysql> explain select * from tb_seller where address = '北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | idx_addr | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> create index idx_address on tb_seller(address);
Query OK, 0 rows affected, 1 warning (0.03 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 1

mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where address = '北京市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | idx_addr,idx_address | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where address = '西安市';
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_addr,idx_address | idx_addr | 403 | const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

10). is NULL , is NOT NULL 有时索引失效。

```
mysql> explain select * from tb_seller where name is null ;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ref | idx_name_sta_addr | idx_name_sta_addr | 403 | const | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where name is not null ;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | tb_seller | ALL | idx_name_sta_addr | NULL | NULL | NULL | 12 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select * from t_user where name is null;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t_user | ALL | idx_name | NULL | NULL | NULL | 6 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql> explain select * from t_user where name is not null;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t_user | range | idx_name | idx_name | 138 | NULL | 1 | Using index condition |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

11). in , not in 有时索引失效。



```
mysql> explain select * from tb_seller where sellerid in ('oppo','xiaomi','sina');
+-----+
| id | select_type | table      | type | possible_keys | key      | key_len | ref | rows | Extra      |
+-----+
| 1  | SIMPLE      | tb_seller  | range | PRIMARY       | PRIMARY  | 402     | NULL | 3    | Using where |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select * from tb_seller where sellerid not in ('oppo','xiaomi','sina');
+-----+
| id | select_type | table      | type | possible_keys | key      | key_len | ref | rows | Extra      |
+-----+
| 1  | SIMPLE      | tb_seller  | ALL  | PRIMARY       | NULL     | NULL    | NULL | 12   | Using where |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

## 12). 单列索引和复合索引。

尽量使用复合索引，而少使用单列索引。

### 创建复合索引

```
1 create index idx_name_sta_address on tb_seller(name, status, address);
2
3 就相当于创建了三个索引：
4     name
5     name + status
6     name + status + address
7
```

### 创建单列索引

```
1 create index idx_seller_name on tb_seller(name);
2 create index idx_seller_status on tb_seller(status);
3 create index idx_seller_address on tb_seller(address);
```

数据库会选择一个最优的索引（辨识度最高索引）来使用，并不会使用全部索引。

## 5.3 查看索引使用情况

```
1 show status like 'Handler_read%';
2
3 show global status like 'Handler_read%';
```

```
mysql> show status like 'Handler_read%';
+-----+
| Variable_name | Value |
+-----+
| Handler_read_first | 0 |
| Handler_read_key | 2 |
| Handler_read_last | 0 |
| Handler_read_next | 0 |
| Handler_read_prev | 0 |
| Handler_read_rnd | 0 |
| Handler_read_rnd_next | 22 |
+-----+
7 rows in set (0.00 sec)
```

- 1 Handler\_read\_first : 索引中第一条被读的次数。如果较高, 表示服务器正执行大量全索引扫描 ( 这个值越低越好 )。
- 2
- 3 Handler\_read\_key : 如果索引正在工作, 这个值代表一个行被索引值读的次数, 如果值越低, 表示索引得到的性能改善不高, 因为索引不经常使用 ( 这个值越高越好 )。
- 4
- 5 Handler\_read\_next : 按照键顺序读下一行的请求数。如果你用范围约束或如果执行索引扫描来查询索引列, 该值增加。
- 6
- 7 Handler\_read\_prev : 按照键顺序读前一行的请求数。该读方法主要用于优化ORDER BY ... DESC。
- 8
- 9 Handler\_read\_rnd : 根据固定位置读一行的请求数。如果你正执行大量查询并需要对结果进行排序该值较高。你可能使用了大量需要MySQL扫描整个表的查询或你的连接没有正确使用键。这个值较高, 意味着运行效率低, 应该建立索引来补救。
- 10
- 11 Handler\_read\_rnd\_next : 在数据文件中读下一行的请求数。如果你正进行大量的表扫描, 该值较高。通常说明你的表索引不正确或写入的查询没有利用索引。

## 6. SQL优化

### 6.1 大批量插入数据

环境准备 :

```
1 CREATE TABLE `tb_user_2` (  
2   `id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,  
3   `username` varchar(45) NOT NULL,  
4   `password` varchar(96) NOT NULL,  
5   `name` varchar(45) NOT NULL,  
6   `birthday` datetime DEFAULT NULL,  
7   `sex` char(1) DEFAULT NULL,  
8   `email` varchar(45) DEFAULT NULL,  
9   `phone` varchar(45) DEFAULT NULL,  
10  `qq` varchar(32) DEFAULT NULL,  
11  `status` varchar(32) NOT NULL COMMENT '用户状态',  
12  `create_time` datetime NOT NULL,  
13  `update_time` datetime DEFAULT NULL,  
14  PRIMARY KEY (`id`),  
15  UNIQUE KEY `unique_user_username` (`username`)  
16 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8 ;
```

当使用load 命令导入数据的时候, 适当的设置可以提高导入的效率。

1,"username1","ZPAIFXVC","name1","1957-01-23 20:22:02","1",...	id	username	password	name	birthday
2,"username2","KPTMIQRZ","name2","1965-08-08 21:45:41","1",...	1	"username1"	"ZPAIFXVC"	"name1"	0000-00-00 00:00:00
3,"username3","SUIPRGFT","name3","1979-03-13 06:43:25","1",...	2	"username2"	"KPTMIQRZ"	"name2"	0000-00-00 00:00:00
4,"username4","WRXCPFDW","name4","1966-08-17 22:17:04","1",...	3	"username3"	"SUIPRGFT"	"name3"	0000-00-00 00:00:00
5,"username5","CHRJYQUT","name5","1980-08-19 19:48:49","1",...	4	"username4"	"WRXCPFDW"	"name4"	0000-00-00 00:00:00
6,"username6","XSOBMUKH","name6","2012-03-16 23:05:11","1",...	5	"username5"	"CHRJYQUT"	"name5"	0000-00-00 00:00:00
7,"username7","HIFJXXYT","name7","1950-11-21 18:45:10","1",...	6	"username6"	"XSOBMUKH"	"name6"	0000-00-00 00:00:00
8,"username8","DXRJXCZH","name8","1970-07-21 13:14:15","1",...	7	"username7"	"HIFJXXYT"	"name7"	0000-00-00 00:00:00
9,"username9","PHEAJYLH","name9","1976-12-15 20:20:50","1",...	8	"username8"	"DXRJXCZH"	"name8"	0000-00-00 00:00:00
10,"username10","HNUSCHZJ","name10","1974-07-01 23:27:06","1",...	9	"username9"	"PHEAJYLH"	"name9"	0000-00-00 00:00:00
	10	"username10"	"HNUSCHZJ"	"name10"	0000-00-00 00:00:00

对于 InnoDB 类型的表，有以下几种方式可以提高导入的效率：

### 1) 主键顺序插入

因为InnoDB类型的表是按照主键的顺序保存的，所以将导入的数据按照主键的顺序排列，可以有效的提高导入数据的效率。如果InnoDB表没有主键，那么系统会自动默认创建一个内部列作为主键，所以如果可以给表创建一个主键，将可以利用这点，来提高导入数据的效率。

- 1 脚本文件介绍：
- 2 sql1.log ----> 主键有序
- 3 sql2.log ----> 主键无序

插入ID顺序排列数据：

```
mysql> load data local infile '/root/sql1.log' into table `tb_user` fields terminated by ',' lines terminated by '\n';
Query OK, 1000000 rows affected, 65535 warnings (20.58 sec)
Records: 1000000 Deleted: 0 Skipped: 0 Warnings: 4000000

mysql> select count(*) from tb_user;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (0.40 sec)
```

插入ID无序排列数据：

```
mysql> load data local infile '/root/sql2.log' into table `tb_user` fields terminated by ',' lines terminated by '\n';
Query OK, 1000000 rows affected, 65535 warnings (1 min 59.29 sec)
Records: 1000000 Deleted: 0 Skipped: 0 Warnings: 4000000

mysql> select count(*) from tb_user;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (0.27 sec)
```

### 2) 关闭唯一性校验

在导入数据前执行 SET UNIQUE\_CHECKS=0，关闭唯一性校验，在导入结束后执行SET UNIQUE\_CHECKS=1，恢复唯一性校验，可以提高导入的效率。

```
mysql>
mysql>
mysql> SET UNIQUE_CHECKS=0;
Query OK, 0 rows affected (0.01 sec)

mysql>
mysql>
mysql> load data local infile '/root/sql1.log' into table `tb_user` fields terminated by ',' lines terminated by '\n';
Query OK, 1000000 rows affected, 65535 warnings (19.39 sec)
Records: 1000000 Deleted: 0 Skipped: 0 Warnings: 4000000

mysql> SET UNIQUE_CHECKS=1;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

### 3) 手动提交事务

如果应用使用自动提交的方式，建议在导入前执行 SET AUTOCOMMIT=0，关闭自动提交，导入结束后再执行 SET AUTOCOMMIT=1，打开自动提交，也可以提高导入的效率。

```
mysql> SET AUTOCOMMIT=0;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> load data local infile '/root/sql1.log' into table `tb_user` fields terminated by ',' lines terminated by '\n';
Query OK, 1000000 rows affected, 65535 warnings (19.58 sec)
Records: 1000000 Deleted: 0 Skipped: 0 Warnings: 4000000

mysql> select count(*) from tb_user;
+-----+
| count(*) |
+-----+
| 1000000 |
+-----+
1 row in set (0.30 sec)
```

## 6.2 优化insert语句

当进行数据的insert操作的时候，可以考虑采用以下几种优化方案。

- 如果需要同时对一张表插入很多行数据时，应该尽量使用多个值表的insert语句，这种方式将大大的缩减客户端与数据库之间的连接、关闭等消耗。使得效率比分开执行的单个insert语句快。

示例，原始方式为：

```
1 insert into tb_test values(1,'Tom');
2 insert into tb_test values(2,'Cat');
3 insert into tb_test values(3,'Jerry');
```

优化后的方案为：

```
1 insert into tb_test values(1,'Tom'),(2,'Cat'),(3,'Jerry');
```

- 在事务中进行数据插入。

```
1 start transaction;
2 insert into tb_test values(1,'Tom');
3 insert into tb_test values(2,'Cat');
4 insert into tb_test values(3,'Jerry');
5 commit;
```

- 数据有序插入

```
1 insert into tb_test values(4,'Tim');
2 insert into tb_test values(1,'Tom');
3 insert into tb_test values(3,'Jerry');
4 insert into tb_test values(5,'Rose');
5 insert into tb_test values(2,'Cat');
```

优化后

```

1 insert into tb_test values(1,'Tom');
2 insert into tb_test values(2,'Cat');
3 insert into tb_test values(3,'Jerry');
4 insert into tb_test values(4,'Tim');
5 insert into tb_test values(5,'Rose');

```

## 6.3 优化order by语句

### 6.3.1 环境准备

```

1 CREATE TABLE `emp` (
2   `id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,
3   `name` varchar(100) NOT NULL,
4   `age` int(3) NOT NULL,
5   `salary` int(11) DEFAULT NULL,
6   PRIMARY KEY (`id`)
7 ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4;
8
9 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('1','Tom','25','2300');
10 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('2','Jerry','30','3500');
11 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('3','Luci','25','2800');
12 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('4','Jay','36','3500');
13 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('5','Tom2','21','2200');
14 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('6','Jerry2','31','3300');
15 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('7','Luci2','26','2700');
16 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('8','Jay2','33','3500');
17 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('9','Tom3','23','2400');
18 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`)
19 values('10','Jerry3','32','3100');
20 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('11','Luci3','26','2900');
21 insert into `emp` (`id`, `name`, `age`, `salary`) values('12','Jay3','37','4500');
22
23 create index idx_emp_age_salary on emp(age,salary);

```

### 6.3.2 两种排序方式

1). 第一种是通过对返回数据进行排序，也就是通常说的 filesort 排序，所有不是通过索引直接返回排序结果的排序都叫 FileSort 排序。

```

mysql> explain select * from emp order by age desc;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using filesort |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select * from emp order by age asc;
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using filesort |
+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

2). 第二种通过有序索引顺序扫描直接返回有序数据，这种情况即为 using index，不需要额外排序，操作效率高。

```
mysql> explain select id from emp order by age asc;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select id,age from emp order by age asc;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select id,age,salary from emp order by age asc;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

## 多字段排序

```
mysql> explain select id,age,salary from emp order by age,salary;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql>
mysql> explain select id,age,salary from emp order by age desc , salary desc ;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select id,age,salary from emp order by salary desc , age desc;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index; Using filesort |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql>
mysql> explain select id,age,salary from emp order by age desc , salary asc;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | NULL | idx_age_salary | 9 | NULL | 12 | Using index; Using filesort |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

了解了MySQL的排序方式，优化目标就清晰了：尽量减少额外的排序，通过索引直接返回有序数据。where 条件和Order by 使用相同的索引，并且Order By 的顺序和索引顺序相同，并且Order by 的字段都是升序，或者都是降序。否则肯定需要额外的操作，这样就会出现FileSort。

### 6.3.3 Filesort 的优化

通过创建合适的索引，能够减少 Filesort 的出现，但是在某些情况下，条件限制不能让Filesort消失，那就需要加快 Filesort的排序操作。对于Filesort，MySQL 有两种排序算法：

1) 两次扫描算法：MySQL4.1 之前，使用该方式排序。首先根据条件取出排序字段和行指针信息，然后在排序区 sort buffer 中排序，如果sort buffer不够，则在临时表 temporary table 中存储排序结果。完成排序之后，再根据行指针回表读取记录，该操作可能会导致大量随机I/O操作。

2) 一次扫描算法：一次性取出满足条件的所有字段，然后在排序区 sort buffer 中排序后直接输出结果集。排序时内存开销较大，但是排序效率比两次扫描算法要高。

MySQL 通过比较系统变量 max\_length\_for\_sort\_data 的大小和Query语句取出的字段总大小，来判定是否那种排序算法，如果max\_length\_for\_sort\_data 更大，那么使用第二种优化之后的算法；否则使用第一种。

可以适当提高 sort\_buffer\_size 和 max\_length\_for\_sort\_data 系统变量，来增大排序区的大小，提高排序的效率。

```
mysql> show variables like 'max_length_for_sort_data';
+-----+-----+
| Variable_name | Value |
+-----+-----+
| max_length_for_sort_data | 1024 |
+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql> show variables like 'sort_buffer_size';
+-----+-----+
| Variable name | Value |
+-----+-----+
| sort_buffer_size | 262144 |
+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

## 6.4 优化group by 语句

由于GROUP BY 实际上也同样会进行排序操作，而且与ORDER BY 相比，GROUP BY 主要只是多了排序之后的分组操作。当然，如果在分组的时候还使用了其他的一些聚合函数，那么还需要一些聚合函数的计算。所以，在GROUP BY 的实现过程中，与 ORDER BY 一样也可以利用到索引。

如果查询包含 group by 但是用户想要避免排序结果的消耗，则可以执行order by null 禁止排序。如下：

```
1 drop index idx_emp_age_salary on emp;
2
3 explain select age,count(*) from emp group by age;
```

```
mysql> explain select age,count(*) from emp group by age;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using temporary; Using filesort |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

优化后

```
1 explain select age,count(*) from emp group by age order by null;
```

```
mysql> explain select age,count(*) from emp group by age order by null;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | Using temporary |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

从上面的例子可以看出，第一个SQL语句需要进行"filesort"，而第二个SQL由于order by null 不需要进行"filesort"，而上文提过Filesort往往非常耗费时间。

创建索引：

```
1 | create index idx_emp_age_salary on emp(age,salary);
```

```
mysql> create index idx_emp_age on emp(age);
Query OK, 0 rows affected (0.08 sec)
Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0

mysql> explain select age,count(*) from emp group by age order by null;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | emp | index | idx_emp_age | idx_emp_age | 4 | NULL | 12 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

## 6.5 优化嵌套查询

MySQL4.1版本之后，开始支持SQL的子查询。这个技术可以使用SELECT语句来创建一个单列的查询结果，然后把这个结果作为过滤条件用在另一个查询中。使用子查询可以一次性的完成很多逻辑上需要多个步骤才能完成的SQL操作，同时也可以避免事务或者表锁死，并且写起来也很容易。但是，有些情况下，子查询是可以被更高效的连接（JOIN）替代。

示例，查找有角色的所有的用户信息：

```
1 | explain select * from t_user where id in (select user_id from user_role );
```

执行计划为：

```
mysql> explain select * from t_user where id in (select user_id from user_role );
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | t_user | ALL | PRIMARY | NULL | NULL | NULL | 6 | Using where |
| 1 | SIMPLE | <subquery2> | eq_ref | <auto_key> | <auto_key> | 99 | demo_02.t_user.id | 1 | NULL |
| 2 | MATERIALIZED | user_role | index | fk_ur_user_id | fk_ur_user_id | 99 | NULL | 6 | Using index |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

优化后：

```
1 | explain select * from t_user u , user_role ur where u.id = ur.user_id;
```

```
mysql> explain select * from t_user u , user_role ur where u.id = ur.user_id;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | u | ALL | PRIMARY | NULL | NULL | NULL | 6 | NULL |
| 1 | SIMPLE | ur | ref | fk_ur_user_id | fk_ur_user_id | 99 | demo_02.u.id | 1 | NULL |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

连接(Join)查询之所以更有效率一些，是因为MySQL不需要在内存中创建临时表来完成这个逻辑上需要两个步骤的查询工作。

## 6.6 优化OR条件



对于包含OR的查询子句，如果要利用索引，则OR之间的每个条件列都必须用到索引，而且不能使用到复合索引；如果没有索引，则应该考虑增加索引。

获取 emp 表中的所有的索引：

```
mysql> show index from emp;
```

Table	Non_unique	Key_name	Seq_in_index	Column_name	Collation	Cardinality	Sub_part	Packed	Null	Index_type	Comment	Index_comment
emp	0	PRIMARY	1	id	A	12	NULL	NULL		BTREE		
emp	1	idx_emp_age_salary	1	age	A	12	NULL	NULL		BTREE		
emp	1	idx_emp_age_salary	2	salary	A	12	NULL	NULL	YES	BTREE		

3 rows in set (0.00 sec)

示例：

```
1 | explain select * from emp where id = 1 or age = 30;
```

```
mysql> explain select * from emp where id = 1 or age = 30\G;
***** 1. row *****
      id: 1
    select_type: SIMPLE
      table: emp
        type: index_merge
possible_keys: PRIMARY,idx_emp_age_salary
         key: idx_emp_age_salary,PRIMARY
      key_len: 4,4
         ref: NULL
        rows: 2
   Extra: Using sort_union(idx_emp_age_salary,PRIMARY); Using where
1 row in set (0.00 sec)
```

```
mysql> explain select * from emp where id = 1 or id = 10 \G;
***** 1. row *****
      id: 1
    select_type: SIMPLE
      table: emp
        type: range
possible_keys: PRIMARY
         key: PRIMARY
      key_len: 4
         ref: NULL
        rows: 2
   Extra: Using where
1 row in set (0.00 sec)
```

建议使用 union 替换 or：

```
mysql> explain select * from emp where id = 1 union select * from emp where id = 10 ;
```

id	select_type	table	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	Extra
1	PRIMARY	emp	const	PRIMARY	PRIMARY	4	const	1	NULL
2	UNION	emp	const	PRIMARY	PRIMARY	4	const	1	NULL
NULL	UNION RESULT	<union1,2>	ALL	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL	Using temporary

3 rows in set (0.00 sec)

我们来比较下重要指标，发现主要差别是 type 和 ref 这两项

type 显示的是访问类型，是较为重要的一个指标，结果值从好到坏依次是：

```
1 | system > const > eq_ref > ref > fulltext > ref_or_null > index_merge >
  | unique_subquery > index_subquery > range > index > ALL
```

UNION 语句的 type 值为 ref，OR 语句的 type 值为 range，可以看到这是一个很明显的差距

UNION 语句的 ref 值为 const，OR 语句的 type 值为 null，const 表示是常量值引用，非常快

这两项的差距就说明了 UNION 要优于 OR。





