14-数据库

刘亚雄

极客时间-Java 讲师

四、MySQL索引篇

4.1 MySQL索引简介

01-什么是索引?

- > 索引是数据库 **高效获取数据的数据结构,**加快查询速度,索引一般存储在表空间中,也就是磁盘里
- ▶ 常见索引:聚簇索引,辅助索引,组合索引,唯一性索引。。。
- ➤ 没有特别说明,索引一般特指B+树组织结构

02-优势与劣势

- ➤ 优势:**两降一升**,降低磁盘IO频次、降低数据排序的成本,提高数据检索效率
 - 被索引列会自动排序【B+树叶子节点的有序特性】
 - 如果Order By的字段使用索引,效率会高特别多
- > 劣势:占用更多磁盘空间(空间换时间),降低更新效率

03-不用索引行不行?

- ➤ 完全可以, 时间复杂度相当于O(n)
- ▶ 选择权在谁手里?

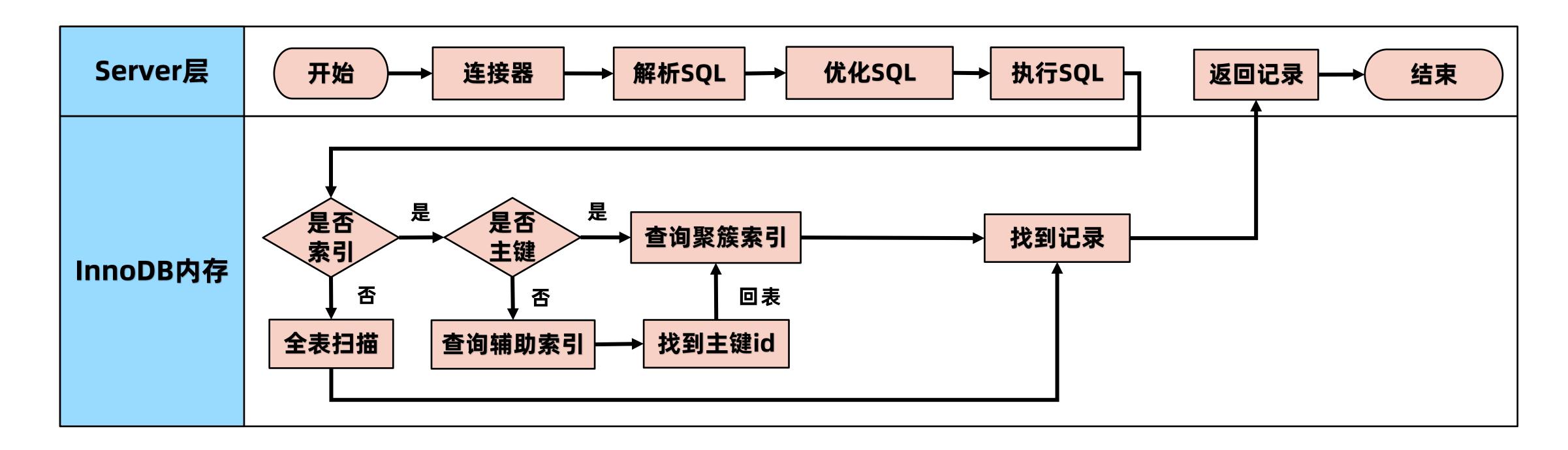




4.2 一条Select语句的执行流程

一条查询语句

1 select * from city WHERE city_id=1



4.3 索引基本使用

01-索引类型,按照数量分类

- ▶ 单列索引:索引中只有一个列
- ▶ 组合索引:使用2个以上的字段创建的索引

02-单列索引按类型细分

➤ 主键索引:必须唯一Unique Key,非空Not Null

```
ALTER TABLE table_name ADD PRIMARY KEY (column_name);
```

➤ 唯一性索引:必须唯一Unique Key,可以为空Null

```
CREATE UNIQUE INDEX index_name ON table(column_name);
```

➤ 普通索引:可以不唯一,可以为空Null

```
ALTER TABLE table_name ADD INDEX index_name (column_name);
```

> 全文索引: 支持全文搜索的索引, 只能对文本类型字段设置, 不建议使用

```
ALTER TABLE `t_fulltext` ADD FULLTEXT INDEX `idx_content`(`content`);
```

- ➤ 空间索引: 5.7版支持空间索引,而且支持OpenGIS几何数据模型
- ▶ 前缀索引:用字段的一部分建立索引

```
ALTER TABLE table_name ADD INDEX index_name (column1(length));
```

4.3 索引基本使用

- 03-组合索引
- > 建议使用组合索引替代单列索引,为什么呢?
- ▶ 最左前缀原则

```
1 ALTER TABLE table_name ADD INDEX index_name (column1,column2);
```

04-删除索引

```
1 DROP INDEX index_name ON table
```

05-查看索引

1 SHOW INDEX FROM table_name

4.4 索引的数据结构

01-使用索引的基本需求

至少需要支持两种最常用的查询需求:

> 等值查询:根据某个值查找数据

▶ 范围查询:根据某个范围区间查找数据

➤ 排序Order By

➤ 分组Group By

性价比: 时间与空间

▶ 执行时间方面:查询时间尽可能短

▶ 存储空间方面:占用磁盘存储空间尽可能小

02-可选的数据结构

Hash表,二叉树,平衡二叉查找树(红黑树是一个近似平衡二叉树),B树,B+树



01-MyISAM索引

MyISAM数据文件和索引文件分开存储,索引B+Tree数据结构,其中叶子节点Key为索引列值,数据为所在 行的磁盘地址

表索引存储在索引文件tablename.MYI中,数据文件存储在数据文件tablename.MYD中

▶ **主键索引:** MyISAM查询时会将索引节点缓存在MySQL缓存中,而数据的缓存依赖于操作OS Cache

> 辅助索引:

- 主键索引必须唯一,辅助索引可以重复
- 由于辅助索引重复了,所以即便是等值查询,也需要按照范围查询的方式在辅助索引树上查询数据



02-InnoDB索引

每个InnoDB表都有一个**聚簇索引** ,也叫聚集索引。除了聚簇索引外的其他索引都叫辅助索引聚簇索引是B+Tree数据结构,叶子节点存储数据行,非叶子节点存储主键值 在查询时,InnoDB使用主键值在聚簇索引中搜索行记录

一般情况下主键索引就是聚簇索引,但也存在没有主键的情况,没有主键会采用ROWID构建聚簇索引InnoDB的表数据和索引默认存储在一个文件tablename.ibd中

> 主键索引:

- InnoDB要求表**必须有主键索引**
- 主键索引**叶子节点存储数据行,辅助索引只会存储主键值**
- 底层叶子节点按照顺序排序

> 辅助索引:

- InnoDB的辅助索引只会存储主键值而非磁盘地址
- 除聚簇索引之外的所有索引都称为辅助索引
- 辅助索引查询记录必然经过主键索引:首先查辅助索引获取主键,根据主键在主键索引查询获得记录
- 叶子节点按顺序排序

02-InnoDB索引

- > 2.1 组合索引: 详情请查阅课程笔记
 - 存储结构
 - 查找方式
 - 最左前缀匹配原则
 - 组合索引的创建原则
 - 组合索引心法口诀

02-InnoDB索引

> 2.2 什么是覆盖索引?

- 关于回表查询 $_{i}$ 思考一个问题: 回表必然每次都会查聚簇索引树 $_{i}$ 是不是使用辅助索引必然需要回表?
- Select中的列数据如果直接在辅助索引树上可以全部获取, MySQL就不会白费力气回表查询
- 也就是说索引树已经**覆盖**了查询需求,这种现象称之为**覆盖索引**
- 覆盖索引可以减少磁盘IO次数,显著提升查询性能,是一种很常见的**辅助索引**查询优化手段



▶ 2.3 什么是索引下推?

- 索引条件下推: Index Condition Pushdown简称ICP, 是组合索引查询优化的手段
- ICP可以减少存储引擎回表查询,降低磁盘IO,提升查询性能
- 主要作用于组合索引中不满于与最左前缀的索引条件
- 通过optimizer_switch参数控制开始和关闭



4.6 创建索引的原则

01-什么情况下需要创建索引

- ➤ 频繁出现在where 条件, order排序, group by的字段
- > Select 频繁查询的列
- > 多表join关联查询on两边的字段



4.6 创建索引的原则

02-索引优化建议

- > 表记录很少不需要创建索引
- > 单表索引的个数不能太多,尤其是单列索引:
 - 空间:浪费空间,每个索引都是个索引树,占据磁盘空间
 - 时间:更新变慢,1.需要更新索引树,2.太多索引也会增加优化器的选择时间
- > **频繁更新的资源,不建议作为索引:** 频繁更新的字段引发频繁的**页分裂**和**页合并**,性能消耗比较高
- ▶ 区分度不高的字段,不建议作为索引:如:性别,布尔,状态
 - 区分度太低索引会导致扫描行数过多,再加上回表查询的消耗,比全表扫描的性能还要差。
 - 这些字段一般会用在组合索引中
- ▶ **无序的字段,不建议作为索引:**如:身份证,UUID等
 - 更新数据时,会出现频繁的页分裂,页内数据不紧凑浪费存储空间
- 主键索引建议使用自增的长整型,避免使用很长的字段:主键字段越长,索引页和辅助索引的叶子节点可存储的数据量就越少,查询时磁盘IO次数会增多,降低查询效率。
- > 尽量创建组合索引,而不是单列索引:
 - 优点:一个顶多个,节省空间,可以使用覆盖索引和ICP
 - **创建组合索引原则:**组合索引把频繁使用的列、区分度高的列放在前面。**频繁使用代表利用率高,区分度高代表筛选粒度大**,这样做可最大限度利用索引价值,缩小筛选范围

案例:索引失效分析

THANKS

₩ 极客时间 训练营

教育不是注满一桶水,而是点燃一把火