# MySQL-Day02必须掌握

# 外键

#### 原理

让当前表字段的值在另一张表的范围内去选择

### 使用规则

1、数据类型要一致

2、主表被参考字段必须为KEY的一种: PRI

#### 级联动作

1、cascade: 删除 更新同步(被参考字段) 2、restrict(默认): 不让主表删除 更新

3、set null: 删除 更新,从表该字段值设置为NULL

# 嵌套查询 (子查询)

### 定义

把内层的查询结果作为外层查询的条件

# 多表查询

#### 笛卡尔积

多表查询不加where条件,一张表的每条记录分别和另一张表的所有记录分别匹配一遍

# 连接查询

#### 分类

1、内连接(表1 inner join 表2 on 条件)

2、外连接(表1 left|right join 表2 on 条件)

1、左连接: 以左表为主显示查询结果2、右连接: 以右表为主显示查询结果

### 语法

select 表名.字段名 from 表1 inner join 表2 on 条件;

# 锁

1、目的:解决客户端并发访问的冲突问题

#### 2、锁分类

1、锁类型: 读锁 写锁

2、锁粒度 : 行级锁(InnoDB) 表级锁(MyISAM)

# 数据导入

方式一(使用source命令)

mysql> source /home/tarena/xxx.sql

方式二 (使用load命令)

1、将导入文件拷贝到数据库搜索路径中 show variables like 'secure%';

- 2、在数据库中创建对应的表
- 3、执行数据导入语句

# 索引

定义

对数据库表中一列或多列的值进行排序的一种结构(BTree)

### 优点

加快数据的检索速度

#### 缺点

- 1、占用实际物理存储空间
- 2、索引需动态维护,消耗资源,降低数据的维护速度

#### 分类及约束

1、普通索引(MUL): 无约束

2、唯一索引(UNI):字段值不允许重复,但可为NULL 3、主键(PRI):字段值不允许重复,不可为NULL

4、外键: 让当前表字段的值在另一张表的范围内选择

# MySQL-Day03笔记

# 存储引擎

定义

处理表的处理器

#### 基本操作

1、查看所有存储引擎

mysql> show engines;

2、查看已有表的存储引擎

mysql> show create table 表名;

3、创建表指定

create table 表名(...)engine=MyISAM, charset=utf8, auto\_increment=10000;

4、已有表指定

alter table 表名 engine=InnoDB;

#### ==常用存储引擎及特点==

InnoDB

- 1、支持行级锁
- 2、支持外键、事务、事务回滚
- 3、表字段和索引同存储在一个文件中

1、表名.frm : 表结构

2、表名.ibd: 表记录及索引文件

- MyISAM
- 1、支持表级锁
- 2、表字段和索引分开存储

1、表名.frm : 表结构

2、表名.MYI : 索引文件(my index) 3、表名.MYD : 表记录(my data)

- MEMORY
- 1、表记录存储在内存中,效率高
- 2、服务或主机重启,表记录清除

#### 如何选择存储引擎

- 1、执行查操作多的表用 MyISAM(使用InnoDB浪费资源)
- 2、执行写操作多的表用 InnoDB
- 3、临时表: MEMORY

# MySQL的用户账户管理

开启MySQL远程连接

# 添加授权用户

```
1、用root用户登录mysql
mysql -uroot -p123456
2、授权
grant 权限列表 on 库.表 to "用户名"@"%" identified by "密码" with grant option;
3、刷新权限
flush privileges;
```

### 权限列表

```
all privileges 、select 、insert ... ...
库.表 : *.* 代表所有库的所有表
```

#### 示例

1、添加授权用户work,密码123,对所有库的所有表有所有权限
mysql>grant all privileges on \*.\* to 'work'@'%' identified by '123' with grant
option;
mysql>flush privileges;
2、添加用户duty,对db2库中所有表有所有权限

# ==事务和事务回滚==

# 事务定义

一件事从开始发生到结束的过程

#### 作用

确保数据的一致性、准确性、有效性

#### 事务操作

1、开启事务

mysql>begin; # 方法1

mysql>start transaction; # 方法2

- 2、开始执行事务中的1条或者n条SQL命令
- 3、终止事务

mysql>commit; # 事务中SQL命令都执行成功,提交到数据库,结束! mysql>rollback; # 有SQL命令执行失败,回滚到初始状态,结束!

#### ==事务四大特性(ACID) ==

• 1、原子性(atomicity)

一个事务必须视为一个不可分割的最小工作单元,整个事务中的所有操作要么全部提交成功,要么全部失败回滚,对于一个事务来说,不可能只执行其中的一部分操作

• 2、一致性 (consistency)

数据库总是从一个一致性的状态转换到另一个一致性的状态

- 3、隔离性 (isolation)
- 一个事务所做的修改在最终提交以前, 对其他事务是不可见的
- 4、持久性 (durability)
- 一旦事务提交,则其所做的修改就会永久保存到数据库中。此时即使系统崩溃,修改的数据也不会丢失

### 注意

- 1、事务只针对于表记录操作(增删改)有效,对于库和表的操作无效
- 2、事务一旦提交结束,对数据库中数据的更改是永久性的

# E-R模型(Entry-Relationship)

### 定义

E-R模型即 实体-关系 数据模型,用于数据库设计 用简单的图(E-R图)反映了现实世界中存在的事物或数据以及他们之间的关系

### 实体、属性、关系

- 实体
- 1、描述客观事物的概念
- 2、表示方法 : 矩形框
- 3、示例: 一个人、一本书、一杯咖啡、一个学生
- 属性

1、实体具有的某种特性

2、表示方法 : 椭圆形

3、示例

学生属性: 学号、姓名、年龄、性别、专业 ...

感受属性 : 悲伤、喜悦、刺激、愤怒 ...

• ==关系(重要) ==

1、实体之间的联系

2、一对一关联(1:1) : 老公对老婆

A中的一个实体,B中只能有一个实体与其发生关联

B中的一个实体,A中只能有一个实体与其发生关联

3、一对多关联(1:n) : 父亲对孩子

A中的一个实体, B中有多个实体与其发生关联

B中的一个实体,A中只能有一个与其发生关联

4、多对多关联(m:n): 兄弟姐妹对兄弟姐妹、学生对课程

A中的一个实体,B中有多个实体与其发生关联

B中的一个实体,A中有多个实体与其发生关联

#### ER图的绘制

矩形框代表实体,菱形框代表关系,椭圆形代表属性

• 课堂示例(老师研究课题)

1、实体: 教师、课题

2、属性

教师: 教师代码、姓名、职称

课题: 课题号、课题名

3、关系

多对多(m:n)

# 一个老师可以选择多个课题,一个课题也可以被多个老师选

练习

设计一个学生选课系统的E-R图

1、实体: 学生、课程、老师

2、属性

3、关系

学生 选择 课程 (m:n)

课程 任课 老师 (1:n)

#### ==关系映射实现(重要) ==

1:1实现 --> 主外键关联,外键字段添加唯一索引

表t1 : id int primary key,

1

表t2 : t2\_id int unique,

foreign key(t2\_id) references t1(id)

1

1:n实现 --> 主外键关联

表t1: id int primary key,

1

表t2 : t2\_id int,

#### ==多对多实现==

• 老师研究课题

```
表1、老师表表2、课题表问题?如何实现老师和课程之间的多对多映射关系?中间表:
```

- 后续
- 1、每个老师都在研究什么课题?
- 2、郭小闹在研究什么课题?

# ==MySQL调优==

### 存储引擎优化

1、读操作多: MyISAM 2、写操作多: InnoDB

# 索引优化

在 select、where、order by 常涉及到的字段建立索引

### SQL语句优化

```
1、单条查询最后添加 LIMIT 1, 停止全表扫描
```

2、where子句中不使用 != ,否则放弃索引全表扫描

```
3、尽量避免 NULL 值判断,否则放弃索引全表扫描
```

优化前: select number from t1 where number is  $\operatorname{null}$ ;

优化后: select number from t1 where number=0; # 在number列上设置默认值0,确保number列无NULL值

4、尽量避免 or 连接条件,否则放弃索引全表扫描

优化前: select id from t1 where id=10 or id=20; 优化后: select id from t1 where id=10 union all select id from t1 where id=20;

5、模糊查询尽量避免使用前置 %,否则全表扫描

select name from t1 where name like "c%";

6、尽量避免使用 in 和 not in,否则全表扫描

优化前: select id from t1 where id in(1,2,3,4);

优化后: select id from t1 where id between 1 and 4;

7、尽量避免使用 select \* ...;用具体字段代替 \* ,不要返回用不到的任何字段

## 作业讲解

有一张文章评论表comment如下

comment_id	article_id	user_id	date
1	10000	10000	2018-01-30 09:00:00
2	10001	10001	
3	10002	10000	
4	10003	10015	
5	10004	10006	
6	10025	10006	
7	10009	10000	

以上是一个应用的comment表格的一部分,请使用SQL语句找出在本站发表的所有评论数量最多的10位用户及评论数,并按评论数从高到低排序

备注: comment\_id为评论id

article\_id为被评论文章的id

user\_id 指用户id

2、把 /etc/passwd 文件的内容导入到数据库的表中

### 3、外键及查询题目

综述: 两张表, 一张顾客信息表customers, 一张订单表orders

表1: 顾客信息表, 完成后插入3条表记录

- c\_id 类型为整型,设置为主键,并设置为自增长属性
- c\_name 字符类型,变长,宽度为20
- c\_age 微小整型,取值范围为0~255(无符号)
- c\_sex 枚举类型, 要求只能在('M','F')中选择一个值
- c\_city 字符类型,变长,宽度为20
- c\_salary 浮点类型,要求整数部分最大为10位,小数部分为2位

```
create table customers(
c_id int primary key auto_increment,
c_name varchar(20),
c_age tinyint unsigned,
c_sex enum('M','F'),
c_city varchar(20),
c_salary decimal(12,2)
)charset=utf8;
insert into customers values(1,'Tom',25,'M','上海',10000),(2,'Lucy',23,'F',')
州',12000),(3,'Jim',22,'M','北京',11000);
```

表2: 顾客订单表(在表中插入5条记录)

```
o_id 整型
o_name 字符类型,变长,宽度为30
o_price 浮点类型,整数最大为10位,小数部分为2位
设置此表中的o_id字段为customers表中c_id字段的外键,更新删除同步
insert into orders values(1,"iphone",5288),(1,"ipad",3299),(3,"mate9",3688),(2,"iwatch",2222),(2,"r11",4400);
```

```
create table orders(
o_id int,
o_name varchar(30),
o_price decimal(12,2),
foreign key(o_id) references customers(c_id) on delete cascade on update cascade
)charset=utf8;
insert into orders values(1,"iphone",5288),(1,"ipad",3299),(2,"iwatch",2222),
(2,"r11",4400);
```

## 增删改查题

- 1、返回customers表中,工资大于4000元,或者年龄小于29岁,满足这样条件的前2条记录
- 2、把customers表中,年龄大于等于25岁,并且地址是北京或者上海,这样的人的工资上调15%
- 3、把customers表中,城市为北京的顾客,按照工资降序排列,并且只返回结果中的第一条记录
- 4、选择工资c\_salary最少的顾客的信息
- 5、找到工资大于5000的顾客都买过哪些产品的记录明细
- 6、删除外键限制
- 7、删除customers主键限制
- 8、增加customers主键限制c\_id