## 今日内容

- 1. DQL:查询语句
  - 1. 排序查询
  - 2. 聚合函数
  - 3. 分组查询
  - 4. 分页查询
- 2. 约束
- 3. 多表之间的关系
- 4. 范式
- 5. 数据库的备份和还原

# DQL:查询语句

- 1. 排序查询
  - \* 语法: order by 子句
    - \* order by 排序字段1 排序方式1 , 排序字段2 排序方式2...
  - \* 排序方式:
    - \* ASC: 升序, 默认的。
    - \* DESC: 降序。
  - \* 注意:
    - \* 如果有多个排序条件,则当前边的条件值一样时,才会判断第二条件。
- 2. 聚合函数: 将一列数据作为一个整体, 进行纵向的计算。
  - 1. count: 计算个数
    - 1. 一般选择非空的列: 主键
    - 2. count(\*)
  - 2. max: 计算最大值
  - 3. min: 计算最小值
  - 4. sum: 计算和
  - 5. avg: 计算平均值
  - \* 注意: 聚合函数的计算, 排除null值。

#### 解决方案:

- 1. 选择不包含非空的列进行计算
- 2. IFNULL函数
- 3. 分组查询:
  - 1. 语法: group by 分组字段;
  - 2. 注意:
    - 1. 分组之后查询的字段: 分组字段、聚合函数
    - 2. where 和 having 的区别?
      - 1. where 在分组之前进行限定,如果不满足条件,则不参与分组。having在分组之后进行限定,如果

```
不满足结果,则不会被查询出来
2. where 后不可以跟聚合函数,having可以进行聚合函数的判断。

-- 按照性别分组。分别查询男、女同学的平均分

SELECT sex , AVG(math) FROM student GROUP BY sex;

-- 按照性别分组。分别查询男、女同学的平均分,人数

SELECT sex , AVG(math),COUNT(id) FROM student GROUP BY sex;

-- 按照性别分组。分别查询男、女同学的平均分,人数 要求:分数低于70分的人,不参与分组

SELECT sex , AVG(math),COUNT(id) FROM student WHERE math > 70 GROUP BY sex;

-- 按照性别分组。分别查询男、女同学的平均分,人数 要求:分数低于70分的人,不参与分组,分组之后。人数要大于2个人

SELECT sex , AVG(math),COUNT(id) FROM student WHERE math > 70 GROUP BY sex HAVING
COUNT(id) > 2;
```

SELECT sex , AVG(math), COUNT(id) 人数 FROM student WHERE math > 70 GROUP BY sex HAVING

4. 分页查询
1. 语法: limit 开始的索引,每页查询的条数;
2. 公式: 开始的索引 = (当前的页码 - 1) \* 每页显示的条数 -- 每页显示3条记录

SELECT \* FROM student LIMIT 0,3; -- 第1页

SELECT \* FROM student LIMIT 3,3; -- 第2页

SELECT \* FROM student LIMIT 6,3; -- 第3页

3. limit 是一个MySQL"方言"

## 约束

人数 > 2;

```
* 概念: 对表中的数据进行限定,保证数据的正确性、有效性和完整性。
* 分类:

1. 主键约束: primary key
2. 非空约束: not null
3. 唯一约束: unique
4. 外键约束: foreign key

* 非空约束: not null, 某一列的值不能为null
1. 创建表时添加约束
CREATE TABLE stu(
    id INT,
    NAME VARCHAR(20) NOT NULL -- name为非空
    );

2. 创建表完后,添加非空约束
```

```
ALTER TABLE stu MODIFY NAME VARCHAR(20) NOT NULL;
   3. 删除name的非空约束
      ALTER TABLE stu MODIFY NAME VARCHAR(20);
* 唯一约束: unique, 某一列的值不能重复
   1. 注意:
       * 唯一约束可以有NULL值, 但是只能有一条记录为null
   2. 在创建表时,添加唯一约束
       CREATE TABLE stu(
          id INT,
          phone number VARCHAR(20) UNIQUE -- 手机号
       );
   3. 删除唯一约束
       ALTER TABLE stu DROP INDEX phone_number;
   4. 在表创建完后,添加唯一约束
       ALTER TABLE stu MODIFY phone number VARCHAR(20) UNIQUE;
* 主键约束: primary key。
   1. 注意:
      1. 含义: 非空且唯一
      2. 一张表只能有一个字段为主键
       3. 主键就是表中记录的唯一标识
   2. 在创建表时,添加主键约束
       create table stu(
          id int primary key,-- 给id添加主键约束
          name varchar(20)
       );
   3. 删除主键
       -- 错误 alter table stu modify id int;
      ALTER TABLE stu DROP PRIMARY KEY;
   4. 创建完表后,添加主键
       ALTER TABLE stu MODIFY id INT PRIMARY KEY;
   5. 自动增长:
      1. 概念:如果某一列是数值类型的,使用 auto_increment 可以来完成值得自动增长
       2. 在创建表时,添加主键约束,并且完成主键自增长
       create table stu(
          id int primary key auto_increment,-- 给id添加主键约束
          name varchar(20)
       );
       3. 删除自动增长
       ALTER TABLE stu MODIFY id INT;
```

\* 外键约束: foreign key,让表于表产生关系,从而保证数据的正确性。

ALTER TABLE stu MODIFY id INT AUTO\_INCREMENT;

4. 添加自动增长

1. 级联更新: ON OPDATE CASCADE
2. 级联删除: ON DELETE CASCADE

### 数据库的设计

表列名称);

- 1. 多表之间的关系
  - 1. 分类:
    - 1. 一对一(了解):
      - \* 如: 人和身份证
      - \* 分析: 一个人只有一个身份证, 一个身份证只能对应一个人
    - 2. 一对多(多对一):
      - \* 如: 部门和员工
      - \* 分析: 一个部门有多个员工, 一个员工只能对应一个部门
    - 3. 多对多:
      - \* 如: 学生和课程
      - \* 分析: 一个学生可以选择很多门课程, 一个课程也可以被很多学生选择
  - 2. 实现关系:
    - 1. 一对多(多对一):
      - \* 如: 部门和员工
      - \* 实现方式: 在多的一方建立外键, 指向一的一方的主键。
    - 2. 多对多:
      - \* 如: 学生和课程
- \* 实现方式: 多对多关系实现需要借助第三张中间表。中间表至少包含两个字段,这两个字段作为第三张表的外键,分别指向两张表的主键
  - 3. 一对一(了解):
    - \* 如: 人和身份证
    - \* 实现方式: 一对一关系实现, 可以在任意一方添加唯一外键指向另一方的主键。
  - 3. 案例
    - -- 创建旅游线路分类表 tab\_category

```
-- cid 旅游线路分类主键, 自动增长
-- cname 旅游线路分类名称非空, 唯一, 字符串 100
CREATE TABLE tab_category (
   cid INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
   cname VARCHAR(100) NOT NULL UNIQUE
);
-- 创建旅游线路表 tab route
rid 旅游线路主键, 自动增长
rname 旅游线路名称非空, 唯一, 字符串 100
price 价格
rdate 上架时间, 日期类型
cid 外键, 所属分类
*/
CREATE TABLE tab route(
   rid INT PRIMARY KEY AUTO INCREMENT,
   rname VARCHAR(100) NOT NULL UNIQUE,
   price DOUBLE,
   rdate DATE,
   cid INT,
   FOREIGN KEY (cid) REFERENCES tab_category(cid)
);
/*创建用户表 tab user
uid 用户主键, 自增长
username 用户名长度 100, 唯一, 非空
password 密码长度 30, 非空
name 真实姓名长度 100
birthday 生日
sex 性别,定长字符串 1
telephone 手机号, 字符串 11
email 邮箱,字符串长度 100
*/
CREATE TABLE tab_user (
   uid INT PRIMARY KEY AUTO INCREMENT,
   username VARCHAR(100) UNIQUE NOT NULL,
   PASSWORD VARCHAR(30) NOT NULL,
   NAME VARCHAR(100),
   birthday DATE,
   sex CHAR(1) DEFAULT '男',
   telephone VARCHAR(11),
   email VARCHAR(100)
);
创建收藏表 tab_favorite
rid 旅游线路 id, 外键
date 收藏时间
uid 用户 id, 外键
rid 和 uid 不能重复,设置复合主键,同一个用户不能收藏同一个线路两次
CREATE TABLE tab_favorite (
```

```
rid INT, -- 线路id

DATE DATETIME,

uid INT, -- 用户id

-- 创建复合主键

PRIMARY KEY(rid,uid), -- 联合主键

FOREIGN KEY (rid) REFERENCES tab_route(rid),

FOREIGN KEY(uid) REFERENCES tab_user(uid)

);
```

#### 2. 数据库设计的范式

\* 概念:设计数据库时,需要遵循的一些规范。要遵循后边的范式要求,必须先遵循前边的所有范式要求

设计关系数据库时, 遵从不同的规范要求, 设计出合理的关系型数据库, 这些不同的规范要求被称为不同的范式, 各种范式呈递次规范, 越高的范式数据库冗余越小。

目前关系数据库有六种范式:第一范式(1NF)、第二范式(2NF)、第三范式(3NF)、巴斯-科德范式(BCNF)、第四范式(4NF)和第五范式(5NF,又称完美范式)。

#### \* 分类:

- 1. 第一范式 (1NF): 每一列都是不可分割的原子数据项
- 2. 第二范式 (2NF) : 在1NF的基础上,非码属性必须完全依赖于码 (在1NF基础上消除非主属性对主码的部分函数依赖)
  - \* 几个概念:
    - 1. 函数依赖: A-->B,如果通过A属性(属性组)的值,可以确定唯一B属性的值。则称B依赖于A 例如: 学号-->姓名。 (学号,课程名称) --> 分数
    - 2. 完全函数依赖: A-->B, 如果A是一个属性组,则B属性值得确定需要依赖于A属性组中所有的

属性值。

例如: (学号,课程名称) --> 分数

3. 部分函数依赖: A-->B, 如果A是一个属性组,则B属性值得确定只需要依赖于A属性组中某一

些值即可。

例如: (学号, 课程名称) -- > 姓名

4. 传递函数依赖: A-->B, B -- >C . 如果通过A属性(属性组)的值,可以确定唯一B属性的值,在通过B属性(属性组)的值可以确定唯一C属性的值,则称 C 传递函数依赖于A

例如: 学号-->系名, 系名-->系主任

5. 码: 如果在一张表中,一个属性或属性组,被其他所有属性所完全依赖,则称这个属性(属性

组)为该表的码

例如:该表中码为: (学号,课程名称) \* 主属性:码属性组中的所有属性 \* 非主属性:除过码属性组的属性

3. 第三范式 (3NF): 在2NF基础上,任何非主属性不依赖于其它非主属性(在2NF基础上消除传递依赖)

### 数据库的备份和还原

### 1. 命令行:

- \* 语法:
  - \*备份: mysqldump -u用户名 -p密码 数据库名称 > 保存的路径
  - \* 还原:
    - 1. 登录数据库
    - 2. 创建数据库
    - 3. 使用数据库
    - 4. 执行文件。source 文件路径
- 2. 图形化工具: