## 1. 数据库的基本概念

* 只能使用英文字母，数字，下划线，并以英文字母开头。
* 库、表、字段全部采用小写，不要使用驼峰式命名。
* Windows下是不区分大小写的。
* Linux下大小写规则：
  + 数据库名与表名是严格区分大小写的；
  + 表的别名是严格区分大小写的；
  + 列名与列的别名在所有的情况下均是忽略大小写的；
  + 变量名也是严格区分大小写的；

表名、字段、数据库名等标识符可用反引号 ` 。  
标识符也可以不使用反引号，但如果标识符包含特殊字符或保留字，则必须使用。

标识符包括：数据库、表、索引、列、别名、视图、存储过程、分区、表空间、其他对象名称

1. 数据库的英文单词： DataBase 简称 ： DB

2. 什么数据库？

\* 用于存储和管理数据的仓库。

3. 数据库的特点：

1. 持久化存储数据的。其实数据库就是一个文件系统

2. 方便存储和管理数据

3. 使用了统一的方式操作数据库 -- SQL

\* MySQL登录 在登入之前要启动mysql的服务

1. mysql -uroot -p密码

2. mysql -hip -uroot -p连接目标的密码

3. mysql --host=ip --user=root --password=连接目标的密码

\* MySQL退出

1. exit

2. quit

## # SQL

1.什么是SQL？

Structured Query Language：结构化查询语言

其实就是定义了操作所有关系型数据库的规则。每一种数据库操作的方式存在不一样的地方，称为“方言”。

2.SQL通用语法

1. SQL 语句可以单行或多行书写，以分号结尾。

2. 可使用空格和缩进来增强语句的可读性。

3. MySQL 数据库的 SQL 语句不区分大小写，关键字建议使用大写。

4. 3 种注释

\* 单行注释: -- 注释内容 注意—后面又空格 或 # 注释内容(mysql 特有)

\* 多行注释: /\* 注释 \*/

3. SQL分类

1) DDL(Data Definition Language)数据定义语言

用来定义数据库对象：数据库，表，列等。关键字：create, drop,alter 等

2) DML(Data Manipulation Language)数据操作语言

用来对数据库中表的数据进行增删改。关键字：insert, delete, update 等

3) DQL(Data Query Language)数据查询语言

用来查询数据库中表的记录(数据)。关键字：select, where 等

4) DCL(Data Control Language)数据控制语言(了解)

用来定义数据库的访问权限和安全级别，及创建用户。关键字：GRANT， REVOKE 等

### ## DDL:操作数据库、表

### 1. 操作数据库：CRUD

1. C(Create):创建

创建db4数据库，判断是否存在，并制定字符集为gbk

\* create database if not exists db4 character set gbk;

2. R(Retrieve)：查询

\* 查询所有数据库的名称:

\* show databases;

\* 查询某个数据库的字符集:查询某个数据库的创建语句

\* show create database 数据库名称;

3. U(Update):修改

\* 修改数据库的字符集

\* alter database 数据库名称 character set 字符集名称;

4. D(Delete):删除

\* 删除数据库

\* drop database 数据库名称;

\* 判断数据库存在，存在再删除

\* drop database if exists 数据库名称;

5. 使用数据库

\* 查询当前正在使用的数据库名称

\* select database();

\* 使用数据库

\* use 数据库名称;

### 2. 操作表

1. C(Create):创建

3. date:日期，只包含年月日，yyyy-MM-dd

4. datetime:日期，包含年月日时分秒 yyyy-MM-dd HH:mm:ss

5. timestamp:时间错类型 包含年月日时分秒 yyyy-MM-dd HH:mm:ss

\* 如果将来不给这个字段赋值，或赋值为null，则默认使用当前的系统时间，来自动赋值

6. varchar：字符串

\* name varchar(20):姓名最大20个字符

\* zhangsan 8个字符 张三 2个字符

\* 复制表：

\* create table 表名 like 被复制的表名;

2. R(Retrieve)：查询

\* 查询某个数据库中所有的表名称

\* show tables;

\* 查询表结构

\* desc 表名;

3. U(Update):修改

1. 修改表名

alter table 表名 rename to 新的表名;

2. 修改表的字符集

alter table 表名 character set 字符集名称;

3. 添加一列

alter table 表名 add 列名 数据类型;

4. 修改列名称 类型

alter table 表名 change 列名 新列别 新数据类型;

alter table 表名 modify 列名 新数据类型;

5. 删除列

alter table 表名 drop 列名;

4. D(Delete):删除

\* drop table 表名;

\* drop table if exists 表名 ;

## DML：增删改表中数据

1. 添加数据：

\* 语法：

\* insert into 表名(列名1,列名2,...列名n) values(值1,值2,...值n);

\* 注意：

1. 列名和值要一一对应。

2. 如果表名后，不定义列名，则默认给所有列添加值

insert into 表名 values(值1,值2,...值n);

3. 除了数字类型，其他类型需要使用引号(单双都可以)引起来

2. 删除数据：

\* 语法：

\* delete from 表名 [where 条件]

\* 注意：

1. 如果不加条件，则删除表中所有记录。

2. 如果要删除所有记录

1. delete from 表名; -- 不推荐使用。有多少条记录就会执行多少次删除操作

2. TRUNCATE TABLE 表名; -- 推荐使用，效率更高 先删除表，然后再创建一张一样的表。

3. 修改数据：

\* 语法：

\* update 表名 set 列名1 = 值1, 列名2 = 值2,... [where 条件];

\* 注意：

1. 如果不加任何条件，则会将表中所有记录全部修改。

## DQL：查询表中的记录

\* select \* from 表名;

1. 语法：

select

字段列表

from

表名列表

where

条件列表

group by

分组字段

having

分组之后的条件

order by

排序

limit

分页限定

2. 基础查询

1. 多个字段的查询

select 字段名1，字段名2... from 表名；

\* 注意：

\* 如果查询所有字段，则可以使用\*来替代字段列表。

2. 去除重复：

\* distinct

3. 计算列

\* 一般可以使用四则运算计算一些列的值。（一般只会进行数值型的计算）

\* ifnull(表达式1,表达式2)：null参与的运算，计算结果都为null

\* 表达式1：哪个字段需要判断是否为null

\* 如果该字段为null后的替换值。

4. 起别名：

\* as：as也可以省略

3. 条件查询

1. where子句后跟条件

2. 运算符

\* > 、< 、<= 、>= 、= 、<>

\* BETWEEN...AND

\* IN( 集合)

\* LIKE：模糊查询

\* 占位符：

\* \_:单个任意字符

\* %：多个任意字符

\* IS NULL

\* and 或 &&

\* or 或 ||

\* not 或 !

-- 查询年龄不等于20岁

SELECT \* FROM student WHERE age != 20;

SELECT \* FROM student WHERE age <> 20;

-- 查询年龄22岁，18岁，25岁的信息

SELECT \* FROM student WHERE age = 22 OR age = 18 OR age = 25

SELECT \* FROM student WHERE age IN (22,18,25);

### 

### 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

# 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。

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。

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

\* 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;

4. 添加自动增长

ALTER TABLE stu MODIFY id INT AUTO\_INCREMENT;

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

1. 在创建表时，可以添加外键

\* 语法：

create table 表名(

....

外键列

constraint 外键别名 foreign key (外键列名称) references 主表名称(主表列名称)

);

2. 删除外键

ALTER TABLE 表名 DROP FOREIGN KEY 外键名称;

3. 创建表之后，添加外键

ALTER TABLE 表名 ADD CONSTRAINT 外键名称 FOREIGN KEY (外键字段名称) REFERENCES 主表名称(主表列名称);

4. 级联操作

1. 添加级联操作

语法：ALTER TABLE 表名 ADD CONSTRAINT 外键名称

FOREIGN KEY (外键字段名称) REFERENCES 主表名称(主表列名称) ON UPDATE CASCADE ON DELETE CASCADE ;

2. 分类：

1. 级联更新：ON UPDATE CASCADE

2. 级联删除：ON DELETE CASCADE

## ## 数据库的设计

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：

# 今日内容

1. 多表查询

2. 事务

3. DCL

## ## 多表查询：

\* 查询语法：

select

列名列表

from

表名列表

where....

\* 准备sql

# 创建部门表

CREATE TABLE dept(

id INT PRIMARY KEY AUTO\_INCREMENT,

NAME VARCHAR(20)

);

INSERT INTO dept (NAME) VALUES ('开发部'),('市场部'),('财务部');

# 创建员工表

CREATE TABLE emp (

id INT PRIMARY KEY AUTO\_INCREMENT,

NAME VARCHAR(10),

gender CHAR(1), -- 性别

salary DOUBLE, -- 工资

join\_date DATE, -- 入职日期

dept\_id INT,

FOREIGN KEY (dept\_id) REFERENCES dept(id) -- 外键，关联部门表(部门表的主键)

);

INSERT INTO emp(NAME,gender,salary,join\_date,dept\_id) VALUES('孙悟空','男',7200,'2013-02-24',1);

INSERT INTO emp(NAME,gender,salary,join\_date,dept\_id) VALUES('猪八戒','男',3600,'2010-12-02',2);

INSERT INTO emp(NAME,gender,salary,join\_date,dept\_id) VALUES('唐僧','男',9000,'2008-08-08',2);

INSERT INTO emp(NAME,gender,salary,join\_date,dept\_id) VALUES('白骨精','女',5000,'2015-10-07',3);

INSERT INTO emp(NAME,gender,salary,join\_date,dept\_id) VALUES('蜘蛛精','女',4500,'2011-03-14',1);

\* 笛卡尔积：

\* 有两个集合A,B .取这两个集合的所有组成情况。

\* 要完成多表查询，需要消除无用的数据

\* 多表查询的分类：

1. 内连接查询：

1. 隐式内连接：使用where条件消除无用数据

\* 例子：

-- 查询所有员工信息和对应的部门信息

SELECT \* FROM emp,dept WHERE emp.`dept\_id` = dept.`id`;

-- 查询员工表的名称，性别。部门表的名称

SELECT emp.name,emp.gender,dept.name FROM emp,dept WHERE emp.`dept\_id` = dept.`id`;

SELECT

t1.name, -- 员工表的姓名

t1.gender,-- 员工表的性别

t2.name -- 部门表的名称

FROM

emp t1,

dept t2

WHERE

t1.`dept\_id` = t2.`id`;

2. 显式内连接：

\* 语法： select 字段列表 from 表名1 [inner] join 表名2 on 条件

\* 例如：

\* SELECT \* FROM emp INNER JOIN dept ON emp.`dept\_id` = dept.`id`;

\* SELECT \* FROM emp JOIN dept ON emp.`dept\_id` = dept.`id`;

3. 内连接查询：

1. 从哪些表中查询数据

2. 条件是什么

3. 查询哪些字段

2. 外链接查询：

1. 左外连接：

\* 语法：select 字段列表 from 表1 left [outer] join 表2 on 条件；

\* 查询的是左表所有数据以及其交集部分。

\* 例子：

-- 查询所有员工信息，如果员工有部门，则查询部门名称，没有部门，则不显示部门名称

SELECT t1.\*,t2.`name` FROM emp t1 LEFT JOIN dept t2 ON t1.`dept\_id` = t2.`id`;

2. 右外连接：

\* 语法：select 字段列表 from 表1 right [outer] join 表2 on 条件；

\* 查询的是右表所有数据以及其交集部分。

\* 例子：

SELECT \* FROM dept t2 RIGHT JOIN emp t1 ON t1.`dept\_id` = t2.`id`;

3. 子查询：

\* 概念：查询中嵌套查询，称嵌套查询为子查询。

-- 查询工资最高的员工信息

-- 1 查询最高的工资是多少 9000

SELECT MAX(salary) FROM emp;

-- 2 查询员工信息，并且工资等于9000的

SELECT \* FROM emp WHERE emp.`salary` = 9000;

-- 一条sql就完成这个操作。子查询

SELECT \* FROM emp WHERE emp.`salary` = (SELECT MAX(salary) FROM emp);

\* 子查询不同情况

1. 子查询的结果是单行单列的：

\* 子查询可以作为条件，使用运算符去判断。 运算符： > >= < <= =

\*

-- 查询员工工资小于平均工资的人

SELECT \* FROM emp WHERE emp.salary < (SELECT AVG(salary) FROM emp);

2. 子查询的结果是多行单列的：

\* 子查询可以作为条件，使用运算符in来判断

-- 查询'财务部'和'市场部'所有的员工信息

SELECT id FROM dept WHERE NAME = '财务部' OR NAME = '市场部';

SELECT \* FROM emp WHERE dept\_id = 3 OR dept\_id = 2;

-- 子查询

SELECT \* FROM emp WHERE dept\_id IN (SELECT id FROM dept WHERE NAME = '财务部' OR NAME = '市场部');

3. 子查询的结果是多行多列的：

\* 子查询可以作为一张虚拟表参与查询

-- 查询员工入职日期是2011-11-11日之后的员工信息和部门信息

-- 子查询

SELECT \* FROM dept t1 ,(SELECT \* FROM emp WHERE emp.`join\_date` > '2011-11-11') t2

WHERE t1.id = t2.dept\_id;

-- 普通内连接

SELECT \* FROM emp t1,dept t2 WHERE t1.`dept\_id` = t2.`id` AND t1.`join\_date` > '2011-11-11'

\* 多表查询练习

-- 部门表

CREATE TABLE dept (

id INT PRIMARY KEY PRIMARY KEY, -- 部门id

dname VARCHAR(50), -- 部门名称

loc VARCHAR(50) -- 部门所在地

);

-- 添加4个部门

INSERT INTO dept(id,dname,loc) VALUES

(10,'教研部','北京'),

(20,'学工部','上海'),

(30,'销售部','广州'),

(40,'财务部','深圳');

-- 职务表，职务名称，职务描述

CREATE TABLE job (

id INT PRIMARY KEY,

jname VARCHAR(20),

description VARCHAR(50)

);

-- 添加4个职务

INSERT INTO job (id, jname, description) VALUES

(1, '董事长', '管理整个公司，接单'),

(2, '经理', '管理部门员工'),

(3, '销售员', '向客人推销产品'),

(4, '文员', '使用办公软件');

-- 员工表

CREATE TABLE emp (

id INT PRIMARY KEY, -- 员工id

ename VARCHAR(50), -- 员工姓名

job\_id INT, -- 职务id

mgr INT , -- 上级领导

joindate DATE, -- 入职日期

salary DECIMAL(7,2), -- 工资

bonus DECIMAL(7,2), -- 奖金

dept\_id INT, -- 所在部门编号

CONSTRAINT emp\_jobid\_ref\_job\_id\_fk FOREIGN KEY (job\_id) REFERENCES job (id),

CONSTRAINT emp\_deptid\_ref\_dept\_id\_fk FOREIGN KEY (dept\_id) REFERENCES dept (id)

);

-- 添加员工

INSERT INTO emp(id,ename,job\_id,mgr,joindate,salary,bonus,dept\_id) VALUES

(1001,'孙悟空',4,1004,'2000-12-17','8000.00',NULL,20),

(1002,'卢俊义',3,1006,'2001-02-20','16000.00','3000.00',30),

(1003,'林冲',3,1006,'2001-02-22','12500.00','5000.00',30),

(1004,'唐僧',2,1009,'2001-04-02','29750.00',NULL,20),

(1005,'李逵',4,1006,'2001-09-28','12500.00','14000.00',30),

(1006,'宋江',2,1009,'2001-05-01','28500.00',NULL,30),

(1007,'刘备',2,1009,'2001-09-01','24500.00',NULL,10),

(1008,'猪八戒',4,1004,'2007-04-19','30000.00',NULL,20),

(1009,'罗贯中',1,NULL,'2001-11-17','50000.00',NULL,10),

(1010,'吴用',3,1006,'2001-09-08','15000.00','0.00',30),

(1011,'沙僧',4,1004,'2007-05-23','11000.00',NULL,20),

(1012,'李逵',4,1006,'2001-12-03','9500.00',NULL,30),

(1013,'小白龙',4,1004,'2001-12-03','30000.00',NULL,20),

(1014,'关羽',4,1007,'2002-01-23','13000.00',NULL,10);

-- 工资等级表

CREATE TABLE salarygrade (

grade INT PRIMARY KEY, -- 级别

losalary INT, -- 最低工资

hisalary INT -- 最高工资

);

-- 添加5个工资等级

INSERT INTO salarygrade(grade,losalary,hisalary) VALUES

(1,7000,12000),

(2,12010,14000),

(3,14010,20000),

(4,20010,30000),

(5,30010,99990);

-- 需求：

-- 1.查询所有员工信息。查询员工编号，员工姓名，工资，职务名称，职务描述

/\*

分析：

1.员工编号，员工姓名，工资，需要查询emp表 职务名称，职务描述 需要查询job表

2.查询条件 emp.job\_id = job.id

\*/

SELECT

t1.`id`, -- 员工编号

t1.`ename`, -- 员工姓名

t1.`salary`,-- 工资

t2.`jname`, -- 职务名称

t2.`description` -- 职务描述

FROM

emp t1, job t2

WHERE

t1.`job\_id` = t2.`id`;

-- 2.查询员工编号，员工姓名，工资，职务名称，职务描述，部门名称，部门位置

/\*

分析：

1. 员工编号，员工姓名，工资 emp 职务名称，职务描述 job 部门名称，部门位置 dept

2. 条件： emp.job\_id = job.id and emp.dept\_id = dept.id

\*/

SELECT

t1.`id`, -- 员工编号

t1.`ename`, -- 员工姓名

t1.`salary`,-- 工资

t2.`jname`, -- 职务名称

t2.`description`, -- 职务描述

t3.`dname`, -- 部门名称

t3.`loc` -- 部门位置

FROM

emp t1, job t2,dept t3

WHERE

t1.`job\_id` = t2.`id` AND t1.`dept\_id` = t3.`id`;

-- 3.查询员工姓名，工资，工资等级

/\*

分析：

1.员工姓名，工资 emp 工资等级 salarygrade

2.条件 emp.salary >= salarygrade.losalary and emp.salary <= salarygrade.hisalary

emp.salary BETWEEN salarygrade.losalary and salarygrade.hisalary

\*/

SELECT

t1.ename ,

t1.`salary`,

t2.\*

FROM emp t1, salarygrade t2

WHERE t1.`salary` BETWEEN t2.`losalary` AND t2.`hisalary`;

-- 4.查询员工姓名，工资，职务名称，职务描述，部门名称，部门位置，工资等级

/\*

分析：

1. 员工姓名，工资 emp ， 职务名称，职务描述 job 部门名称，部门位置，dept 工资等级 salarygrade

2. 条件： emp.job\_id = job.id and emp.dept\_id = dept.id and emp.salary BETWEEN salarygrade.losalary and salarygrade.hisalary

\*/

SELECT

t1.`ename`,

t1.`salary`,

t2.`jname`,

t2.`description`,

t3.`dname`,

t3.`loc`,

t4.`grade`

FROM

emp t1,job t2,dept t3,salarygrade t4

WHERE

t1.`job\_id` = t2.`id`

AND t1.`dept\_id` = t3.`id`

AND t1.`salary` BETWEEN t4.`losalary` AND t4.`hisalary`;

-- 5.查询出部门编号、部门名称、部门位置、部门人数

/\*

分析：

1.部门编号、部门名称、部门位置 dept 表。 部门人数 emp表

2.使用分组查询。按照emp.dept\_id完成分组，查询count(id)

3.使用子查询将第2步的查询结果和dept表进行关联查询

\*/

SELECT

t1.`id`,t1.`dname`,t1.`loc` , t2.total

FROM

dept t1,

(SELECT

dept\_id,COUNT(id) total

FROM

emp

GROUP BY dept\_id) t2

WHERE t1.`id` = t2.dept\_id;

-- 6.查询所有员工的姓名及其直接上级的姓名,没有领导的员工也需要查询

/\*

分析：

1.姓名 emp， 直接上级的姓名 emp

\* emp表的id 和 mgr 是自关联

2.条件 emp.id = emp.mgr

3.查询左表的所有数据，和 交集数据

\* 使用左外连接查询

\*/

/\*

select

t1.ename,

t1.mgr,

t2.`id`,

t2.ename

from emp t1, emp t2

where t1.mgr = t2.`id`;

\*/

SELECT

t1.ename,

t1.mgr,

t2.`id`,

t2.`ename`

FROM emp t1

LEFT JOIN emp t2

ON t1.`mgr` = t2.`id`;

## ## 事务

1. 事务的基本介绍

1. 概念：

\* 如果一个包含多个步骤的业务操作，被事务管理，那么这些操作要么同时成功，要么同时失败。

2. 操作：

1. 开启事务： start transaction;

2. 回滚：rollback;

3. 提交：commit;

4. MySQL数据库中事务默认自动提交

\* 事务提交的两种方式：

\* 自动提交：

\* mysql就是自动提交的

\* 一条DML(增删改)语句会自动提交一次事务。

\* 手动提交：

\* Oracle 数据库默认是手动提交事务

\* 需要先开启事务，再提交

\* 修改事务的默认提交方式：

\* 查看事务的默认提交方式：SELECT @@autocommit; -- 1 代表自动提交 0 代表手动提交

\* 修改默认提交方式： set @@autocommit = 0;

2. 事务的四大特征：

1. 原子性：是不可分割的最小操作单位，要么同时成功，要么同时失败。

2. 持久性：当事务提交或回滚后，数据库会持久化的保存数据。

3. 隔离性：多个事务之间。相互独立。

4. 一致性：事务操作前后，数据总量不变

3. 事务的隔离级别（了解）

\* 概念：多个事务之间隔离的，相互独立的。但是如果多个事务操作同一批数据，则会引发一些问题，设置不同的隔离级别就可以解决这些问题。

\* 存在问题：

1. 脏读：一个事务，读取到另一个事务中没有提交的数据

2. 不可重复读(虚读)：在同一个事务中，两次读取到的数据不一样。

3. 幻读：一个事务操作(DML)数据表中所有记录，另一个事务添加了一条数据，则第一个事务查询不到自己的修改。

\* 隔离级别：

1. read uncommitted：读未提交

\* 产生的问题：脏读、不可重复读、幻读

2. read committed：读已提交 （Oracle）

\* 产生的问题：不可重复读、幻读

3. repeatable read：可重复读 （MySQL默认）

\* 产生的问题：幻读

4. serializable：串行化

\* 可以解决所有的问题

\* 注意：隔离级别从小到大安全性越来越高，但是效率越来越低

\* 数据库查询隔离级别：

\* select @@tx\_isolation;

\* 数据库设置隔离级别：

\* set global transaction isolation level 级别字符串;

\* 演示：

set global transaction isolation level read uncommitted;

start transaction;

-- 转账操作

update account set balance = balance - 500 where id = 1;

update account set balance = balance + 500 where id = 2;

## DCL：

\* SQL分类：

1. DDL：操作数据库和表

2. DML：增删改表中数据

3. DQL：查询表中数据

4. DCL：管理用户，授权

\* DBA：数据库管理员

## \* DCL：管理用户，授权

1. 管理用户

1. 添加用户：

\* 语法：CREATE USER '用户名'@'主机名' IDENTIFIED BY '密码';

2. 删除用户：

\* 语法：DROP USER '用户名'@'主机名';

3. 修改用户密码：

UPDATE USER SET PASSWORD = PASSWORD('新密码') WHERE USER = '用户名';

UPDATE USER SET PASSWORD = PASSWORD('abc') WHERE USER = 'lisi';

SET PASSWORD FOR '用户名'@'主机名' = PASSWORD('新密码');

SET PASSWORD FOR 'root'@'localhost' = PASSWORD('123');

\* mysql中忘记了root用户的密码？

1. cmd -- > net stop mysql 停止mysql服务

\* 需要管理员运行该cmd

2. 使用无验证方式启动mysql服务： mysqld --skip-grant-tables

3. 打开新的cmd窗口,直接输入mysql命令，敲回车。就可以登录成功

4. use mysql;

5. update user set password = password('你的新密码') where user = 'root';

6. 关闭两个窗口

7. 打开任务管理器，手动结束mysqld.exe 的进程

8. 启动mysql服务

9. 使用新密码登录。

4. 查询用户：

-- 1. 切换到mysql数据库

USE myql;

-- 2. 查询user表

SELECT \* FROM USER;

\* 通配符： % 表示可以在任意主机使用用户登录数据库

2. 权限管理：

1. 查询权限：

-- 查询权限

SHOW GRANTS FOR '用户名'@'主机名';

SHOW GRANTS FOR 'lisi'@'%';

2. 授予权限：

-- 授予权限

grant 权限列表 on 数据库名.表名 to '用户名'@'主机名';

-- 给张三用户授予所有权限，在任意数据库任意表上

GRANT ALL ON \*.\* TO 'zhangsan'@'localhost';

3. 撤销权限：

-- 撤销权限：

revoke 权限列表 on 数据库名.表名 from '用户名'@'主机名';

REVOKE UPDATE ON db3.`account` FROM 'lisi'@'%';