本资源由 itjc8.com 收集整理

第一章 数据库三范式

好的数据库设计对数据的存储性能和后期的程序开发,都会产生重要的影响。建立科学的,规范的数据库就需要满足一些规则来优化数据的设计和存储,这些规则就称为范式。

1.1 第一范式: 确保每列保持原子性

第一范式是最基本的范式。如果数据库表中的所有字段值都是不可分解的原子值,就说明该数据库表满足了第一范式。

第一范式的合理遵循需要根据系统的实际需求来定。比如某些数据库系统中需要用到"地址"这个属性,本来直接将"地址"属性设计成一个数据库表的字段就行。但是如果系统经常会访问"地址"属性中的"城市"部分,那么就非要将"地址"这个属性重新拆分为省份、城市、详细地址等多个部分进行存储,这样在对地址中某一部分操作的时候将非常方便。这样设计才算满足了数据库的第一范式,如下表所示。

				用户信息表	Ę		
编号	姓名	性别	年龄	联系电话	省份	城市	详细地址
1	张红欣	男	26	0378-23459876	河南	开封	朝阳区新华路23号
2	李四平	女	32	0751-65432584	广州	广东	白云区天明路148号
3	刘志国	男	21	0371-87659852	河南	郑州	二七区大学路198号
4	郭小明	女	27	0371-62556789	河南	郑州	新郑市薛店北街218号

如果不遵守第一范式,查询出数据还需要进一步处理(查询不方便)。遵守第一范式,需要什么字段的数据就查询什么数据(方便查询)

1.2 第二范式: 确保表中的每列都和主键相关

第二范式在第一范式的基础之上更进一层。第二范式需要确保数据库表中的每一列都和主键相关,而不能只与主键的某一部分相关(主要针对联合主键而言)。也就是说在一个数据库表中,一个表中只能保存一种数据,不可以把 多种数据保存在同一张数据库表中。

比如要设计一个订单信息表,因为订单中可能会有多种商品,所以要将订单编号和商品编号作为数据库表的联合主键,如下表所示

订单编号	商品编号	商品名称	数量	单位	价格	客户	所属单位	联系方式
001	1	挖掘机	1	台	1200000¥	张三	上海玖智	020-1234567
001	2	冲击钻	8	把	230¥	张三	上海玖智	020-1234567
002	3	铲车	2	辆	980000¥	李四	北京公司	010-1234567

这样就产生一个问题:这个表中是以订单编号和商品编号作为联合主键。这样在该表中商品名称、单位、商品价格等信息不与该表的主键相关,而仅仅是与商品编号相关。所以在这里违反了第二范式的设计原则。

而如果把这个订单信息表进行拆分,把商品信息分离到另一个表中,把订单项目表也分离到另一个表中,就非常完 美了。如下所示

	1	」早信思表	
订单编号	客户	所属单位	联系方式
001	张三	上海玖智	020-1234567
002	李四	北京公司	010-1234567

订单项目表

订单编号	商品编号	数量
001	1	1
001	2	8
002	3	2

商品信息表

商品编号	商品名称	单位	商品价格
1	挖掘机	台	1200000¥
2	冲击钻	^	230¥
3	铲车	辆	980000¥

这样设计,在很大程度上减小了数据库的冗余。如果要获取订单的商品信息,使用商品编号到商品信息表中查询即可

1.3 第三范式: 确保每列都和主键列直接相关,而不是间接相关

第三范式需要确保数据表中的每一列数据都和主键直接相关,而不能间接相关。

比如在设计一个订单数据表的时候,可以将客户编号作为一个外键和订单表建立相应的关系。而不可以在订单表中添加关于客户其它信息(比如姓名、所属公司等)的字段。如下面这两个表所示的设计就是一个满足第三范式的数据库表。

订单信息表 订单编号 业务员 订单数量 订单项目 负责人 客户编号 挖掘机 刘明 李东明 001 1台 1 霍新峰 冲击钻 李刚 8个 002 2 铲车 郭新一 班美艾 003 2辆 1

客户信息表

客户编号	客户名称	所属公司	联系方式
1	李聪	五一建设	13253661015
2	刘新明	个体经营	13285746958

这样在查询订单信息的时候,就可以使用客户编号来引用客户信息表中的记录,也不必在订单信息表中多次输入客户信息的内容,减小了数据冗余

第二章 外键约束

2.1 外键约束的概念

在遵循三范式的前提下,很多时候我们必须要进行拆表,将数据分别存放在多张表中,以减少冗余数据。但是拆分出来的表与表之间是有着关联关系的,我们必须得通过一种约束来约定表与表之间的关系,这种约束就是外键约束

2.2 外键约束的作用

外键约束是保证一个或两个表之间的参照完整性,外键是构建于一个表的两个字段或是两个表的两个字段之间的参照 关系。

2.3 创建外键约束的语法

2.3.1 在建表时指定外键约束

2.3.2 在建表后指定外键约束

alter table 从表名称 add [constraint 外键约束名] foreign key (从表字段名) references 主表名(主表被参照字段名) [on update xx][on delete xx];

2.4 删除外键约束的语法

ALTER TABLE 表名称 DROP FOREIGN KEY 外键约束名;

#查看约束名 SELECT * FROM information_schema.table_constraints WHERE table_name = '表名称';

#删除外键约束不会删除对应的索引,如果需要删除索引,需要用ALTER TABLE 表名称 DROP INDEX 索引名; #查看索引名 show index from 表名称;

2.5 外键约束的要求

- 在从表上建立外键,而且主表要先存在。
- 一个表可以建立多个外键约束
- 通常情况下,从表的外键列一定要指向主表的主键列
- 从表的外键列与主表被参照的列名字可以不相同,但是数据类型必须一样

2.6 外键约束等级

- Cascade方式:在主表上update/delete记录时,同步update/delete掉从表的匹配记录
- Set null方式: 在主表上update/delete记录时,将从表上匹配记录的列设为null,但是要注意子表的外键列不能为not null
- No action方式:如果子表中有匹配的记录,则不允许对父表对应候选键进行update/delete操作
- Restrict方式: 同no action, 都是立即检查外键约束
- Set default方式(在可视化工具SQLyog中可能显示空白): 父表有变更时,子表将外键列设置成一个默认的值,但Innodb不能识别

如果没有指定等级,就相当于Restrict方式

2.7 外键约束练习

```
create table dept(
    id int primary key,
    dept_name varchar(50),
    dept_location varchar(50)
);
-- 员工表
CREATE TABLE emp(
    eid int primary key,
    name varchar(50) not null,
    sex varchar(10),
    dept_id int
);
-- 给员工表表的dept_id添加外键指向部门表的主键
alter table emp add foreign key(dept_id) references dept(id)
```

第三章 多表间关系

3.1 一对多关系

3.1.1 概念

一对多的关系是指: 主表的一行数据可以同时对应从表的多行数据,反过来就是从表的多行数据指向主表的同一行数据。

3.1.2 应用场景

分类表和商品表、班级表和学生表、用户表和订单表等等

3.1.2 建表原则

将一的一方作为主表,多的一方作为从表,在从表中指定一个字段作为外键,指向主表的主键

category 1			prod	luct m			
id 主键 cname		pid	pname	price	cid 外键		
1 手机数码			Mac	18000	1		
2 水果		2	苹果	3.5	2		
3 衣服							

3.1.3 建表语句练习

```
-- 创建分类表
CREATE TABLE category(
    cid INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
    cname VARCHAR(50)
);

-- 创建商品表
CREATE TABLE product(
    pid INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
    pname VARCHAR(50),
    price DOUBLE,
    cid INT
)
-- 给商品表添加一个外键
alter table product add foreign key(cid) references category(cid)
```

3.2 多对多关系

3.2.1 概念

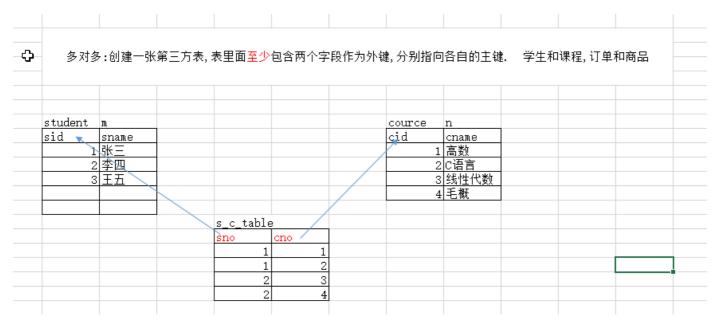
两张表都是多的一方,A表的一行数据可以同时对应B表的多行数据,反之B表的一行数据也可以同时对应A表的多行数据

3.2.2 应用场景

订单表和商品表、学生表和课程表等等

3.2.3 建表原则

因为两张表都是多的一方,所以在两张表中都无法创建外键,所以需要新创建一张中间表,在中间表中定义两个字段,这俩字段分别作为外键指向两张表各自的主键



3.2.4 建表语句练习

```
-- 创建学生表
CREATE TABLE student(
  sid INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
 sname VARCHAR(50)
);
-- 创建课程表
CREATE TABLE course(
 cid INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
 cname VARCHAR(20)
);
-- 创建中间表
CREATE TABLE s_c_table(
 sno INT,
 cno INT
);
-- 给sno字段添加外键指向student表的sid主键
ALTER TABLE s_c_table ADD CONSTRAINT fkey01 FOREIGN KEY(sno) REFERENCES student(sid);
-- 给cno字段添加外键指向course表的cid主键
ALTER TABLE s_c_table ADD CONSTRAINT fkey03 FOREIGN KEY(cno) REFERENCES course(cid);
```

3.3 一对一关系(了解)

3.3.1 第一种一对一关系

我们之前学习过一对多关系,在一对多关系中主表的一行数据可以对应从表的多行数据,反之从表的一行数据则只 能对应主表的一行数据。这种一行数据对应一行数据的关系,我们可以将其看作一对一关系

3.3.2 第二种一对一关系

A表中的一行数据对应B表中的一行数据,反之B表中的一行数据也对应A表中的一行数据,此时我们可以将A表当做 主表B表当做从表,或者是将B表当做主表A表当做从表

3.3.2.1 建表原则

在从表中指定一个字段创建外键并指向主表的主键,然后给从表的外键字段添加唯一约束

第三章 多表关联查询

多表关联查询是使用一条SQL语句,将关联的多张表的数据查询出来

3.1 环境准备

```
-- 创建一张分类表(类别id,类别名称.备注:类别id为主键并且自动增长)
CREATE TABLE t_category(
   cid INT PRIMARY KEY auto_increment,
   cname VARCHAR(40)
);
INSERT INTO t_category values(null,'手机数码');
INSERT INTO t_category values(null,'食物');
INSERT INTO t_category values(null,'鞋靴箱包');
-- 创建一张商品表(商品id,商品名称,商品价格,商品数量,类别.备注:商品id为主键并且自动增长)
CREATE TABLE t_product(
   pid INT PRIMARY KEY auto_increment,
   pname VARCHAR(40),
   price DOUBLE,
   num INT,
   cno INT
);
insert into t_product values(null,'苹果电脑',18000,10,1);
insert into t_product values(null, 'iPhone8s', 5500, 100, 1);
insert into t_product values(null, 'iPhone7', 5000, 100, 1);
insert into t_product values(null, 'iPhone6s', 4500, 1000, 1);
insert into t_product values(null, 'iPhone6', 3800, 200, 1);
insert into t_product values(null, 'iPhone5s', 2000, 10, 1);
insert into t_product values(null, 'iPhone4s', 18000, 1, 1);
insert into t_product values(null,'方便面',4.5,1000,2);
insert into t_product values(null,'咖啡',10,100,2);
insert into t_product values(null,'矿泉水',2.5,100,2);
insert into t_product values(null,'法拉利',3000000,50,null);
-- 给 商品表添加外键
ALTER TABLE t_product ADD FOREIGN KEY(cno) REFERENCES t_category(cid);
```

3.2 交叉查询【了解】

交叉查询其实就是将多张表的数据没有条件地连接在一起进行展示

3.2.1 语法

```
select a.列,a.列,b.列,b.列 from a,b;
select a.*,b.* from a,b;
--或者
select * from a,b;
```

3.2.2 练习

使用交叉查询类别和商品

```
select * from t_category,t_product;
```

通过查询结果我们可以看到,交叉查询其实是一种错误的做法,在查询到的结果集中有大量的错误数据,我们称交 叉查询到的结果集是笛卡尔积

3.2.3 笛卡尔积

假设集合 $A=\{a,b\}$,集合 $B=\{0,1,2\}$,则两个集合的笛卡尔积为 $\{(a,0),(a,1),(a,2),(b,0),(b,1),(b,2)\}$ 。可以扩展到多个集合的情况。

3.3 内连接查询

交叉查询产生这样的结果并不是我们想要的,那么怎么去除错误的、不想要的记录呢,当然是通过条件过滤。通常 要查询的多个表之间都存在关联关系,那么就通过**关联关系(主外键关系)**去除笛卡尔积。这种通过条件过滤去除笛 卡尔积的查询,我们称之为连接查询。连接查询又可以分为内连接查询和外连接查询,我们先学习内连接查询

3.3.1 隐式内连接查询

隐式内连接查询里面是没有inner join关键字

```
select [字段,字段,字段] from a,b where 连接条件 (b表里面的外键 = a表里面的主键 )
```

3.3.2 显示内连接查询

显式内连接查询里面是有inner join关键字

```
select [字段,字段,字段] from a [inner] join b on 连接条件 [ where 其它条件]
```

3.3.3 内连接查询练习

查询所有类别下的商品信息,如果该类别下没有商品则不展示

```
-- 2.1 隐式内连接方式
select *from t_category c, t_product p where c.cid = p.cno;

-- 查询手机数码这个分类下的所有商品的信息以及分类信息
SELECT * FROM t_product tp INNER JOIN t_category tc ON tp.cno = tc.cid where tc.cname = '手机数码';

-- 2.2 显示内连接方式
SELECT * from t_category c INNER JOIN t_product p ON c.cid = p.cno
```

3.3.4 内连接查询的特点

主表和从表中的数据都是满足连接条件则能够查询出来,不满足连接条件则不会查询出来

3.4 外连接查询

我们发现内连接查询出来的是满足连接条件的公共部分, 如果要保证查询出某张表的全部数据情况下进行连接查询. 那么就要使用外连接查询了. 外连接分为左外连接和右外连接

3.4.1 左外连接查询

3.4.1.1 概念

以join左边的表为主表,展示主表的所有数据,根据条件查询连接右边表的数据,若满足条件则展示,若不满足则以null显示。可以理解为:**在内连接的基础上保证左边表的数据全部显示**

3.4.1.2 语法

select 字段 from a left [outer] join b on 条件

3.4.1.3 练习

查询所有类别下的商品信息,就算该类别下没有商品也需要将该类别的信息展示出来

SELECT * FROM t_category c LEFT OUTER JOIN t_product p ON c.cid = p.cno

3.4.2 右外连接查询

3.4.2.1 概念

以join右边的表为主表,展示右边表的所有数据,根据条件查询join左边表的数据,若满足则展示,若不满足则以null显示。可以理解为:**在内连接的基础上保证右边表的数据全部显示**

3.4.2.2 语法

select 字段 from a right [outer] join b on 条件

3.4.2.3 练习

查询所有商品所对应的类别信息

SELECT * FROM t_category c RIGHT OUTER JOIN t_product p ON c.cid = p.cno

3.5 union联合查询实现全外连接查询

首先要明确,联合查询不是多表连接查询的一种方式。联合查询是将多条查询语句的查询结果合并成一个结果并去 掉重复数据。

3.5.1 union的语法

```
查询语句1 union 查询语句2 union 查询语句3 ...
```

3.5.2 练习

```
# 用左外的A union 右外的B

SELECT * FROM t_category c LEFT OUTER JOIN t_product p ON c.cid = p.cno
union

SELECT * FROM t_category c RIGHT OUTER JOIN t_product p ON c.cid = p.cno
```

3.6 自连接查询

自连接查询是一种特殊的多表连接查询,因为两个关联查询的表是同一张表,通过取别名的方式来虚拟成两张表, 然后进行两张表的连接查询

3.6.1 准备工作

```
-- 员工表
CREATE TABLE emp (
 id INT PRIMARY KEY, -- 员工id
 ename VARCHAR(50), -- 员工姓名
 mgr INT , -- 上级领导
 joindate DATE, -- 入职日期
  salary DECIMAL(7,2) -- 工资
);
-- 添加员工
INSERT INTO emp(id,ename,mgr,joindate,salary) VALUES
(1001, '孙悟空', 1004, '2000-12-17', '8000.00'),
(1002, '卢俊义', 1006, '2001-02-20', '16000.00'),
(1003, '林冲', 1006, '2001-02-22', '12500.00'),
(1004, '唐僧',1009, '2001-04-02', '29750.00'),
(1005, '李逵', 1006, '2001-09-28', '12500.00'),
(1006, '宋江', 1009, '2001-05-01', '28500.00'),
(1007, '刘备', 1009, '2001-09-01', '24500.00'),
(1008, '猪八戒', 1004, '2007-04-19', '30000.00'),
(1009, '罗贯中', NULL, '2001-11-17', '50000.00'),
(1010, '吴用',1006, '2001-09-08', '15000.00'),
(1011,'沙僧',1004,'2007-05-23','11000.00'),
(1012, '李逵', 1006, '2001-12-03', '9500.00'),
(1013, '小白龙', 1004, '2001-12-03', '30000.00'),
(1014, '关羽', 1007, '2002-01-23', '13000.00');
```

3.6.2 自连接查询练习

查询员工的编号, 姓名, 薪资和他领导的编号, 姓名, 薪资

```
#这些数据全部在员工表中
#把t_employee表,即当做员工表,又当做领导表
#领导表是虚拟的概念,我们可以通过取别名的方式虚拟
SELECT employee.id "员工的编号",emp.ename "员工的姓名",emp.salary "员工的薪资",
    manager.id "领导的编号",manager.ename "领导的姓名",manager.salary "领导的薪资"
FROM emp employee INNER JOIN emp manager
#emp employee: employee.,表示的是员工表的
#emp manager: 如果用manager.,表示的是领导表的
ON employee.mgr = manager.id # 员工的mgr指向上级的id

#表的别名不要加"",给列取别名,可以用"",列的别名不使用""也可以,但是要避免包含空格等特殊符号。
```

第四章 子查询

如果一个查询语句嵌套在另一个查询语句里面,那么这个查询语句就称之为子查询,根据位置不同,分为: where型,from型,exists型。注意:不管子查询在哪里,子查询必须使用()括起来。

4.1 where型

①子查询是单值结果,那么可以对其使用(=,>等比较运算符)

```
# 查询价格最高的商品信息
select * from t_product where price = (select max(price) from t_product)
```

②子查询是多值结果,那么可对其使用(【not】in(子查询结果),或 >all(子查询结果),或>=all(子查询结果),<=all(子查询结果),<=any(子查询结果),<=any(子查询结果),<any(子查询结果),<=any(子查询结果))

查询价格最高的商品信息

SELECT * FROM t_product WHERE price >=ALL(SELECT price FROM t_product)

2、from型

子查询的结果是多行多列的结果,类似于一张表格。

必须给子查询取别名,即临时表名,表的别名不要加""和空格。

- -- 思路一: 使用连接查询
- -- 使用外连接,查询出分类表的所有数据

SELECT tc.cname, COUNT(tp.pid) FROM t_category tc LEFT JOIN t_product tp ON tp.cno = tc.cid GROUP BY tc.cname

- -- 思路二: 使用子查询
- -- 第一步:对t_product根据cno进行分组查询,统计每个分类的商品数量

SELECT cno,COUNT(pid) FROM t_product GROUP BY cno

-- 第二步: 用t_category表去连接第一步查询出来的结果,进行连接查询,此时要求查询出所有的分类 SELECT tc.cname,IFNULL(tn.total,0) '总数量' FROM t_category tc LEFT JOIN (SELECT cno,COUNT(pid) total FROM t_product GROUP BY cno) tn ON tn.cno=tc.cid

3、exists型

查询那些有商品的分类

SELECT cid,cname FROM t_category tc WHERE EXISTS (SELECT * FROM t_product tp WHERE
tp.cno = tc.cid);