数据库技术基础

基本概念

数据库和数据库系统

一般来说,数据库系统是由 数据库,硬件,软件和人员组成的

数据库管理系统(DBMS)的功能

- 1. 数据定义. 使用数据定义语言(DDL)对数据库的结构进行描述.包括外模式,模式和内模式定义.完整性定义,安全和存取权限等.这些定义存储在数据字典中.是DBMS运行的基本依据
- 2. 数据操作, 使用数据操作语言(DML)实现对数据的增删改查索引等操作.DML分为宿主型和自含型
- 3. 数据库运行管理
- 4. 数据的组织,存储和管理.
- 5. 数据库的维护

数据库系统特征和分类

特点

- 1. 数据结构化切统一管理.
- 2. 拥有较高的数据独立性
- 3. 数据控制功能. 安全性,完整性,并发控制.故障恢复

分类

- 1. 关系型数据库.
- 2. 面向对象型数据库
- 3. 对象关系型数据库

数据库体系结构

- 1. 集中式数据库,数据和数据管理都是集中的
- 2. 客户端/服务器结构
 - 。 事物服务器 也称查询服务器.
 - 。 数据服务器
- 3. 并行数据库系统
 - 。 共享内存式多处理器
 - 。 无共享式并行体系
- 4. 分布式数据库系统

数据库的三级模式

三级模式指的是是巨款管理系统的内部结构: 内模式,模式和外模式

- 内模式 存储模式. 关注的物理结构的存储.
- 模式也称概念模式. 关注的是数据的逻辑结构. 比如库,表,
- 外模式 对应的是数据库视图.关注的是用户对数据的操作.

两级映像

- 模式/内模式 可以看作数据的存储形式和表之间的关系
- 模式/外模式 可以看作是表和用户操作之间的关系

数据模型

数据模型是对现实世界数据特征的抽象.常见的有概念数据模型(实体-联系模型)和基本数据模型(层次模型,网状模型,面向对象模型等)

数据模型三要素

- 1. 数据结构
- 2. 数据操作
- 3. 数据的约束条件

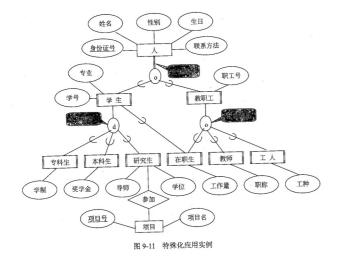
E-R模型

在ER图中:

- 实体用矩形表示,关系用菱形表示.属性用椭圆表示.
- 子类和父类的连线中间有一个圆圈.
- 双边矩形边框表示子类
- 超类到圆圈有双线连接表示全特殊化,单线连接表示部分特殊化.
- 有符号U的线表示特殊化,其中圆圈里面是d的表示不相交特殊化.o表示重叠特殊化.

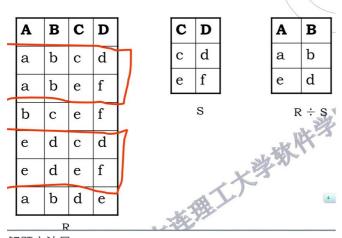
表 9-1 E-R 图中的主要构件

| 构 件 | 说 明 | |
|---------|--------------------------|--|
| 矩形 🗔 | 表示实体集 | |
| 双边矩形 🗀 | 表示弱实体集 | |
| 菱形 <> | 表示联系集 | |
| 双边菱形 < | 表示弱实体集对应的标识性联系 | |
| 椭圆 〇 | 表示属性 | |
| 线段 一 | 将属性与相关的实体集连接,或将实体集与联系集相连 | |
| 双椭圆 〇 | 表示多值属性 | |
| 虚椭圆(ニニン | 表示派生属性 | |
| 双线 一 | 表示一个实体全部参与到联系集中 | |



关系代数

- [] 并: 关系R和S**必须有相同的关系模式**,列/属性必须相同才能进行并运算.是记录的运算,结果去重.
- 介交: 关系R和S**必须有相同的关系模式**,列/属性必须相同才能进行交运算..是记录的运算
- - 差: 关系R和S**必须有相同的关系模式**, 差运算有方向,是记录的运算..R-S就是在R中但是不在S中的记录.
- ×笛卡尔积: $C = A \times B$ 笛卡尔积的元组/记录,一半来自关系A,一半来自关系B.笛卡尔积的元数是原来两个关系的元数的和.笛卡尔积的基数是原来两个关系的基数的乘积.
- π投影: 从关系中选择列的操作,是关系的垂直操作,广义投影允许使用算术运算符进行扩充
- σ选择: 从关系中选择行的操作,是关系的水平操作.
- ⋉ 连接: 从笛卡尔积的结果用以一定的条件进行筛选.连接有3种,θ,等值和自然连接:
 - 1. $\bowtie_{x\theta y} \theta$ 连接.,相当与 where x<>y
 - 2. $\bowtie_{x=y}$ 等值连接.相当与 where x=y
 - 3. ⋈ 自然连接.相当与把两个关系中相等的属性进行比较.并在结果中去掉重复的属性列.
- **外连接**: 为了保留因为连接而丢失的记录.还有三种外连接: 左外连接,右外连接和全外连接.
- ÷除: 除是同时进行水平和垂直方向的操作.关系R(X,Y)和关系S(Y,Z)必须有相等的属性组



解题方法是:

- 1. 先求关系S在Y上的投影,本例中,Y是C和D.那么关系S在Y上的投影就是(c,d)和 $(e,f)\pi_{CD} = \{(c,d),(e,f)\}$
- 2. 再求关系组X的分量的象集.关系组X在本里中是A和B,X在R上分量x就是{(a,b), (b,c), (e, d)}.那他们的象集(象集是指x中的每一个元素在R关系模式下,对应的Y的部分).这些象集是: $CD_{(a,b)}=\{(c,d),(e,f),(d,e)\};CD_{(b,c)}=\{(e,f)\};CD_{(e,d)}=\{(c,d),(e,f)\},$ 这三个象集中,包含(必须包含关系S在Y上的投影 π_{CD} 的全部元素) $\pi_{CD}=\{(c,d),(e,f)\}$ 有 $\{(a,b),(e,d)\}$. 因此, $R\div S$ 的结果就是 $\{(a,b),(e,d)\}$

提醒:

• 除常用来构建从表A中选择属性c等于m或者n的b和c属性这样的问题. $\pi_{b,c}(A) \div \pi_c(\sigma_{c=m \lor c=n}(A))$,其中 $\pi_c(\sigma_{c=m \lor c=n}(A))$ 是从A表中选择c等于m或者等于n的记录的c属性的列作为子查询(会吧c等于m或者n的记录全挑出去然后做c的投影).然后再从表中筛选c属于等于这个子查询结果的b和c的投影.

请仔细看教材课本.关系代数是必考,特别是关系代数和sql查询语句的对应关系

关系型数据库SQL

常用命令

创建表

```
create table table) name(
    column_name1 data) type limit...,
    ...

PRIMARY KEY(column_name), # 主键

FOREIGN KEY (column_name) REFERENCES table_name2(column_name), # 外键
)
```

修改和删除表

```
alter talbe table_name add new_column_name data_type 约束条件; # 添加列 alter talbe table_name drop column_name; # 删除列 alter talbe table_name modify column_name data_type; # 修改列 drop table table_name;
```

求两个查询结果的交集 intersect

关系型数据库的规范化

函数依赖

- 部分函数依赖, 对于 $A \to B$ 如果存在A的一部分 $a, a \to B$,则称存在部分函数依赖.通俗的来说,就是A能决定B,如果部分A也能决定B就是B部分依赖A
- 完全函数依赖. A能决定B,不存在部分A能决定B的情况就是B完全依赖A
- 传递函数一来 如果A能决定B,B能决定C,则称C对A有传递函数依赖

规范化

候选键要求能后唯一标识实体. 主键是从候选键里选出的 主属性是指在候选键里出现过的属性.

- **第一范式** 属性都是原子的,不可再分.(能决定唯一性的复合主键也是原子的)
- 第二范式 非主属性对候选键没有部分函数依赖.
- **第三范式** 非主属性对候选键没有传递函数依赖.3NF是对字段冗余性的约束,即任何字段不能由其他字段派生出来,它要求字段没有冗余
- **BC范式** 存在任何字段对任一候选关键字的传递函数依赖则符合第三范式.BC范式既检查非主属性,又检查主属性。p判断的标准是这个关系模式的函数以来的决定因素(左边)必定包含关系模式的候选键.

规范化理论习题



解题

● 第一题, 由于属性都是单值的,所以满足第一范式.部门表(1)的主键是部门号.因而这个主键是单值属性.所以非主属性不存对

主属性的部分函数依赖.满足第二范式.这样如果部门表不属于第三范式,那一定是有传递函数依赖(虽然我们不知道这个传递函数依赖是指什么),使用排除法.第一题选3

- 第二题.想得到部门名称,在职工表添加一个部门号即可.选c
- 第三题. 表4中缺少的是商品销售信息.那么需要添加的是和商品有关的信息.c被排除.由于职工信息里有部门号,d中的部门号是多余的.所以d也被排除.而b中的商品名称对商品号来说是冗余信息.所以b也被排除.选a.

模式分解

- 无损分解 分解具有无损连接特性.
- 保持函数依赖 分解要保持函数依赖关系
- 既要无损又要保持函数依赖.

模式分解例题

思考题: 有关系模式: 成绩(学号,姓名,课程号,课程名,分数) 函数依赖: 学号→姓名,课程号→课程名, (学号,课程号) →分数 若将其分解为: 成绩(学号,课程号,分数) 学生(学号,姓名) 课程(课程号,课程名) 请思考该分解是否为无损分解? 由于有: 学号→姓名,所以: 成绩(学号,课程号,分数,姓名) 由于有: 课程号→课程名,所以: 成绩(学号,课程号,分数,姓名,课程名)

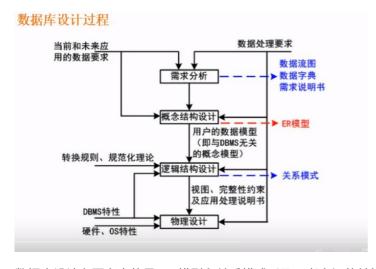
解题:

• 无损且保持函数依赖

并发控制

并发控制主要是封锁.基本的封锁手段有排他锁(X锁/写锁),和共享锁(S锁/读锁)

数据库设计应用题



数据库设计主要考察的是E-R模型和关系模式以及两者之间的转换.

试题1

₩ 试题1

希赛公司拟开发一个宾馆客房预订子系统,主要是针对客房的预订和入住等情况

【需求分析结果】

- (1) 员工信息主要包括: 员工号、姓名、出生年月、性别、部门、岗位、住址、 联系电话和密码等信息。岗位有管理和服务两种。岗位为"管理"的员工可以更改 (添加、删除和修改)员工表中的本部门员工的岗位和密码,要求将每一次更改前 的信息保留;岗位为"服务"的员工只能修改员工表中本人的密码,且负责多个客 房的清理等工作。
- (2) 部门信息主要包括: 部门号、部门名称、部门负责人、电话等信息; 一个员
- 工只能属于一个部门,一个部门只有一位负责人。 (3)客房信息包括:客房号、类型、价格、状态等信息。其中类型是指单人间、 三人间、普通标准间、豪华标准间等;状态是指空闲、入住和维修。

(4) 客户信息包括:身份证号、姓名、性别、单位和联系电话。 (5) 客房预定情况包括:客房号、预定日期、预定入住日期、预定入住天数、身 份证号等信息。一条预定信息必须仅对应一位客户,但一位客户可以有多条预定信

根据需求阶段收集的信息,设计的实体-联系图(不完整)如图12-1所示。

☞ 试题1

【问题1】(3分)

根据问题描述,填写图12-1中(1)~(3)处联系的类型。联系类型分为一对一、 一对多和多对多3种,分别使用1:1、1:n或1:*、m:n或 *:*表示。

【问题2】(2分)

补充图12-1中的联系并指明其联系类型。

【问题3】(7分)

根据需求分析结果和图12-1,将逻辑结构设计阶段生成的关系模式中的空(4)~ (8) 补充完整。(注:一个空可能需要填多个属性。)

【问题4】(3分)

若去掉权限表,并将权限表中的操作权限属性放在员工表中(仍保持管理和服务岗位 的操作权限规定),则与原有设计相比有什么优缺点(请从数据库设计的角度进行说 明)。

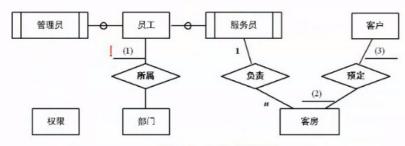


图12-1 实体-联系图

【逻辑结构设计】

逻辑结构设计阶段设计的部分关系模式(不完整)如下:

员工(_(4)_,姓名,出生年月,性别,岗位,住址,联系电话,密码)

权限(岗位,操作权限)

部门(部门号,部门名称,部门负责人,电话)

客房((5),类型,价格,状态,入住日期,入住时间,员工号)

客户(_(6)_,姓名,性别,单位,联系电话)

更改权限(员工号,<u>(7)</u>,密码,更改日期,更改时间,管理员号)

预定情况(<u>(8)</u>,预定日期,预定入住日期,预定入住天数)

- 员工是一个关系,可能包含信息: 员工号,姓名,出生年月,性别,部门,岗位,住址,联系电话,密码等.
- 岗位有管理和服务2种,管理和服务
- 管理负责管理服务的信息.
- 服务负责客房清理
- 部门信息包含 部门号.部门名称.负责人.电话等. 部门和员工是1:n.和负责人是1:1
- 客房信息包含 客房号,类型,价格,状态.
- 客户信息包含身份证号,姓名,性别,单位,联系电话.
- 客房预订信息 客房号,预订入住日期,预订入住天数,身份证号码等,
- 客户可以预订多个客房,客房也可以在不同时间被不同的客户预订.两者是m:n的关系

解题

第一问: 1是1:m,2和3是m:n

第二问: 缺少权限和员工的联系, 权限和员工是1:m的联系(无需注明联系名)

第三问: 4 员工号,部门号;5 客房号;6 身份证号码;7 (原来的)岗位; 8 身份证号码,客房号

第四问:操作权限属性放入员工共表中是一种反范式化的行为,优点是减少一次join操作,性能更高.缺陷是有数据的冗余.

试题2

阅读下列说明,回答问题1至问题3,将解答填入答题纸的对应栏内。 【说明】

某集团公司拥有多个大型连锁商场,公司需要构建一个数据库系统以方便管理其业 务运作活动。

【需求分析结果】

1.商场需要记录的信息包括商场编号(编号唯一),商场名称,地址和联系电话。 某商场信息如表12-1所示。

| 表1 | 商场 | |
|----|----|--|
| | | |
| | | |

| | 商场编号 | 商场名称 | 地址 | 联系电话 |
|---|--------|-------|------------|--------------|
| | PS2101 | 淮海商场 | 淮海中路918号 | 021-64158818 |
| | PS2902 | 西大街商场 | 西大街时代盛典大厦 | 029-87283220 |
| | PS2903 | 东大街商场 | 碑林区东大街239号 | 029-87450287 |
| ı | PS2901 | 长安商场 | 雁塔区长安中路38号 | 029-85264953 |

2. 每个商场包含有不同的部门,部门需要记录的信息包括部门编号(集团公司分配),部门名称,位置分布和联系电话。某商场的部门信息如表12-2所示。

表12-2 部门信息表

| 部门编号 | 部门名称 | 位置分布 | 联系电话 |
|-------|------|---------|----------|
| DT002 | 账务部 | 商场大楼六层 | 82504342 |
| DT007 | 后勤部 | 商场地下副一层 | 82504347 |
| DT021 | 安保部 | 商场地下副一层 | 82504358 |
| DT005 | 人事部 | 商场大楼六层 | 82504446 |
| DT001 | 管理部 | 商场裙楼三层 | 82504668 |

3. 每个部门雇用多名员工处理日常事务,每名员工只能隶属于一个部门(新进员工在培训期不隶属于任何部门)。员工需要记录的信息包括员工编号(集团公司分配),姓名,岗位,电话号码和工资。员工信息如表12-3所示。

3. 每个部门雇用多名员工处理日常事务,每名员工只能隶属于一个部门(新进员工在培训期不隶属于任何部门)。员工需要记录的信息包括员工编号(集团公司分配),姓名,岗位,电话号码和工资。员工信息如表12-3所示。

表12-3 员工信息表

| 员工编号 | 姓名 | 岗位 | 电话号码 | 工资 |
|--------|-----|------|-------------|---------|
| XA3310 | 周超 | 理货员 | 13609257638 | 1500.00 |
| SH1075 | 刘飞 | 防损员 | 13477293487 | 1500.00 |
| XA0048 | 江雪花 | 广播员 | 15234567893 | 1428.00 |
| BJ3123 | 张正华 | 部门主管 | 13345698432 | 1876.00 |

4. 每个部门的员工中有一名是经理,每个经理只能管理一个部门,系统需要记录每个经理的任职时间。

| 【概念模型设计】 根据需求阶段收集的信息, | 设计的实体联系图和关系模式(不完整)如下: | |
|--|-----------------------|--|
| 商场 | 部门 经理 | |
| | | |
| | 员工 | |
| 【关系模式设计】 商场(商场编号,商场名称,地址,联系电话) 部门(部门编号,部门名称,位置分布,联系电话,(a)) 员工(员工编号,员工姓名,岗位,电话号码,工资,(b)) 经理((c),任职时间) | | |

【问题1】(6分)

根据问题描述,补充四个联系,完善图12-2的实体联系图。联系名可用联系1、联系2、联系3和联系4代替,联系的类型分为1:1、1:n和m:n。

【问题2】(6分)

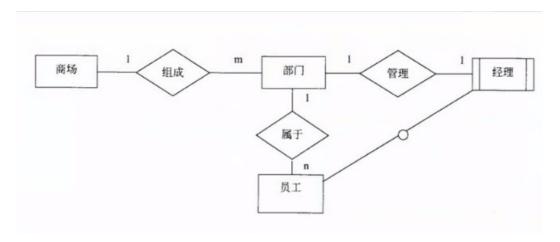
根据实体联系图,将关系模式中的空(a)~(c)补充完整,并分别给出部门、 员工和经理关系模式的主键和外键。

【问题3】(3分)

为了使商场有紧急事务时能联系到轮休的员工,要求每位员工必须且只能登记一位 紧急联系人的姓名和联系电话,不同的员工可以登记相同的紧急联系人。则在图 12-2中还需添加的实体是(1),该实体和图 12-2中的员工存在什么联系(填写 联系类型)。给出该实体的关系模式。

解题

第一问: 完整的E-R模型如下图所示,补上了实体,关系,和联系的类型.注意员工和经理间的特殊化画法(连线中间的圆圈)



第二问: a 商场编号, b 部门编号, c 员工号

第三问: 紧急联系人, 一个员工只有1个紧急联系人.一个紧急联系人对应多个员工,紧急联系人:员工 1:n. 紧急联系人姓名,电话,员工号