# -、选择题 **1.** 数据库系统的基本特征不包括 [ D ] **A.** 数据统一控制 B. 数据共享 C. 数据冗余度低 **D.** 数据非结构化 **2.** 关系的外延是指 [ C ] **A.** 关系中的一项原子数据的取值 **B.** 关系中的一个元组值 **C.** 关系中的所有元组值的集合 D. 关系模式, 即关系的类型 **3.** 数据库系统三级结构的关系可以概括为: [ A ] A. 模式是内模式的逻辑表示 B. 模式是内模式的物理实现 C. 模式是外模式的部分数据 **D.** 外模式是内模式的物理实现 **4.** 设关系 r 为 2 行 2 列, r 与自身进行自然连接, 结果为 [ B ] A. 4行4列 B. 2行2列 C. 2行4列 D. 4行2列 **5.** LIKE 后表示任意长度的通配符分别是 [ D ] C. \* D. % **A.**? В. 6. 实现"收回用户 LI 对课程表 Student 的查询权限"功能的是 [ A ] A. REVOKE SELECT ON TABLE Student FROM LI B. GRANT SELECT ON TABLE Student FROM LI C. REVOKE SELECT ON TABLE Student TO LI **D.** REVOKE OUERY ON TABLE Student FROM LI 7. 嵌入式 SQL 编程中, 主语言控制程序流程使用 [ B ]

**B.** SQL 通信区 **C.** 游标 **D.** 连接

**A.** 触发器由触发事件激活,并由数据库服务器自动执行

A. 主变量

**8.** 下列说法错误的是 [ B ]

- B. 用户执行 SELECT 查询时可以激活触发器
- **C.** 存储过程被编译后保存在数据库中
- **D.** 存储过程中可以包含流程控制
- **9.** "一个事务的执行不能被其他事务干扰"是指事务的 [ D ]
- **A.** 原子件 **B.** 一致件 **C.** 安全件
- D. 隔离性

- **10.** 磁盘损坏是 [ C ]

- A. 事物故障 B. 系统故障 C. 介质故障 D. 操作故障

### 二、关系语言

下面是一个图书馆数据库,包括个关系模式(主码用划统标出);

图书表: Book(Bno, Bname, Pubyear, Firstauthor), 其中 Bno 是书籍编号, Bname 是书籍名称, Pubyear 是出版年份, Firstauthor 是第一作者姓名:

读者表: Reader(Rno, Rname, Rsex, Rtelephone),其中 Rno 是读者编号,Rname 是读者姓名,Rsex 是读者性别(男或女), Rtelephone 是读者电话;

借阅表: BR(Bno,Rno,Bdate,Interval),其中 Bno 是书籍编号, Rno 是读者编号, Bdate 是借阅日期(Date 类型), Interval 是借阅 天数(Int 类型);

注: 有的读者只登记, 但尚未借阅书籍。

根据上述关系模式,完成下列问题:

1. 用 SQL 语句创建借阅表,要求实现主码约束,全部的外码约束以 及题干描述的类型;

解: CREATE TABLE BR

(Bno CHAR(10),

Rno CHAR(20),

Bdate DATE,

Interval INT,

PRIMARY KEY (Bno,Rno,Bdate),

FOREIGN KEY (Bno) REFERENCES Book(Bno), FOREIGN KEY (Rno) REFERENCES Reader(Rno) );

**2.** 用关系代数表达式,查询读者"张三"借阅"数据库系统"书籍的日期与天数;

3. 用元组演算表达式实现上述查询;

解: { t | (∃u)(∃v)(∃w)(BR(u) \ Reader(v) \ Book(w) \ t[1]=u[3] \ t[2]=u[4] \ u[2]=v[1] \ v[2]= '张三' \ \ u[1]=w[1] \ w[2]= '数据库系统' )}

4. 用 SQL 语句实现上述查询;

解: SELECT Bdate, Interval

FROM BR,Reader,Book

WHERE BR.Rno=Reader.Rno AND Reader.Rname='张三' AND BR.Bno=Book.Bno AND Book.Bname='数据库系统';

5. 用 SQL 语句查询没有借阅任何书籍的读者信息;

解: **解法一:** SELECT \*

FROM Reader

WHERE NOT EXIST

( SELECT \*

FROM BR

WHERE BR.Rno=Reader.Rno );

```
解法二: SELECT *
FROM Reader
WHERE Rno IN
(SELECT Rno
FROM Reader
EXCEPT
SELECT Rno
FROM BR
```

);

**6.** 用 SQL 语句, 查询书籍编号 B0010 的读者借阅情况, 输出每位读者编号, 姓名, 总的借阅天数 (一位读者可以多次借阅该书), 按照总的借阅天数降序排列;

解: SELECT BR.Rno,MIN(Rname),SUM(Interval)

FROM Reader, BR

WHERE Reader.Rno=BR.Rno AND BR.Bno= 'B0010'

**GROUP BY BR.Rno** 

ORDER BY SUM(Interval) DESC;

7. 用 SQL 语句创建视图, 计算每本图书的平均借阅天数 (avginterval), 视图中包含(Bno,Bname,avginterval);

解: CREATE VIEW IS\_BR(Rno,Bname,avginterval)

AS

SELECT BR.Bno,MIN(Bname),AVG(Interval) avginterval FROM BR,Book

WHERE BR.Bno=Book.Bno
GROUP BY BR.Bno;

8. 用 SQL 语句,将所有"操作系统"书籍的借阅天数增加 7 天。

解: UPDATE BR

SET Interval=Interval+7

WHERE '操作系统' =

( SELECT Bname

FROM Book

WHERE Book.Bno=BR.Bno

);

## 三、事务

某航班某日有余票 A=50 张, 甲预定 10 张, 乙退票 20 张。

1. 如果按照右图顺序执行结束后 A 的值 是多少?这种顺序执行有什么问题?

解: A=70

事务 T1 与事务 T2 从数据库中读入余票 A 并修改,因为修改 A 的值未正确处理,事务 T2 的提交结果破坏了事务 T1 的提交结果,导致事务 T1 的写丢失。

T1	T2
读余票 A;	
	读余票 A;
A=A-10;	
写回 A;	
	A=A+20;
	写回 A;

2. 在此调度的适当的地方加入 Xlock 和 Unlock 指令,要求遵循两端锁协议,请重写该调度,并给出新调度的执行结果(A 的值)。

解:

T1	T2
Xlock(A)	
读余票 A;	
	Xlock(A)
A=A-10;	等待
写回 A;	等待
Unlock(A)	等待
	获得 Xlock(A)
	读余票 A;
	A=A+20;
	写回 A;
	Unlock(A)

所以,最终结果 A=60

### 四、 关系理论

设关系模式 R<U,F>,其中 U={A, B, C, D, E}, F={AB→DE, C→E, D→C, E→A}, 完成以下要求;

1. 判定函数依赖 E→CD 是否被 F 逻辑蕴含,并说明原因。

解: E<sub>F</sub><sup>+</sup>=AE,且CD ∉ E<sub>F</sub><sup>+</sup>,所以函数依赖 E→CD 不被 F 逻辑蕴含。

2. 求 F 的最小函数依赖集 Fmin;

解: ① 对每个函数依赖分解右部属性,得:

$$F_1 = \{AB \rightarrow D, AB \rightarrow E, C \rightarrow E, D \rightarrow C, E \rightarrow A\}$$

② 去除左部冗余属性

∵A<sub>F</sub><sup>+</sup>=A<sub>,</sub> B<sub>F</sub><sup>+</sup>=B, 在 **AB→D**, **AB→E** 中左部无冗余属性, 保留

③ 去除多余函数依赖

对于函数依赖 AB→E, E∈(AB)<sub>F-{AB→E}</sub>, 故 AB→E 多余, 删除,

得:  $F_{min}$ ={  $AB \rightarrow D$ ,  $C \rightarrow E$ ,  $D \rightarrow C$ ,  $E \rightarrow A$  }

3. 使用候选码求解算法求关系 R 的所有候选码, 给出求解步骤;

解: ① B 为 L 类属性, 无 N 类属性。A,C,D,E 为 LR 类属性, 所以 X=B,Y={A,C,D,E}。

- (2)  $X_F^+ = B \neq U$ ,  $Y = \{A, C, D, E\}$ .
- ③ 取 A,则(AB)<sub>\*</sub><sup>+</sup>=U,所以 AB 为候选码 同理,取 C,D,E,则(BC)<sub>\*</sub><sup>+</sup>=(BD)<sub>\*</sub><sup>+</sup>=(BE)<sub>\*</sub><sup>+</sup>=U,此时 Y=Ø,结束。 综上,关系 R 的候选码是 AB,BC,BD,BE。
- **4.** 设关系模式 R 的一个分解为ρ={R1(ABC),R2(ADE)}, 判定ρ是否具有无损连接性, 并说明原因。

解:解法一:① 首先构造初始表

А	В	С	D	E
a <sub>1</sub>	a <sub>2</sub>	<b>a</b> <sub>3</sub>	b <sub>14</sub>	b <sub>15</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>22</sub>	b <sub>23</sub>	a <sub>4</sub>	<b>a</b> 5

② 对于每一个函数依赖,其左部位于表中的所在列都没有相同的分量,表不改变,表中没有一行成为 a<sub>1</sub>, a<sub>2</sub>, a<sub>3</sub>, a<sub>4</sub>, a<sub>5</sub>,所以此分解不具有无损连接性。

**解法二:** 对于两个分解,设 R<sub>1</sub>=ABC,R<sub>2</sub>=ADE, R<sub>1</sub>∩R<sub>2</sub>=A, A→(R<sub>1</sub>-R<sub>2</sub>=BC) ∉F, A→(R<sub>2</sub>-R<sub>1</sub>=BC) ∉F, 所以此分解不具有无损连接性。

#### 五、 数据库设计

某百贷集团是一家全国违锁店,同时经营线上与线下业务,欲建

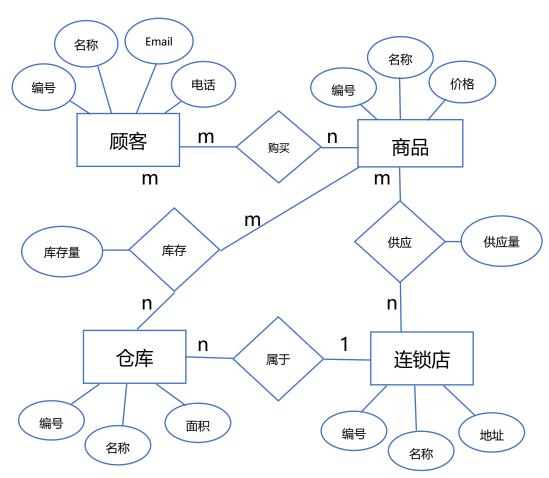
立数据库系统, 语义需求如下:

- 1. 每种商品均有唯一的编号,属性有名称,价格等。商品分为线上商品与线下商品,前者只通过网站销售,后者只通过实体店销售,一种商品可以同时是线上商品与下商品,价格可以不同;
- 2. 顾客也分为线上顾客与线下顾客,属性有编号,姓名,Email,电话等。线上顾客只能通过连锁店的网站购买线上商品,线下顾客只能到实体店购买线下商品,一名顾客可以同时是线上顾客与线下顾客;
- 3. 每个连锁店都有若干个仓库用于存放商品。连锁店属性有编号, 名称,地址等,仓库属性有编号,名称,面积等。每个仓库可以存放 多种商品,每种商品可以存放于不同仓库,仓库根据需要可以互相调 货。

根据以上需求,完成该系统的数据库设计。(要求使用上文中的中文名称)

#### 1. 画出完整的 ER 图

解:



2. 根据 ER 图转换成相应的关系模式,指出个关系模式的主码、外码,并列出每个关系模式中的数据依赖集,判断所属范式。

解: ① 商品 (编号, 名称, 价格)

主码:编号

依赖集:编号→名称,编号→价格

范式: BCNF

② 顾客 (编号, 姓名, Email, 电话)

主码:编号

依赖集:编号→姓名,编号→Email,编号→电话

范式: BCNF

③ 仓库(仓库编号, 名称, 面积, 连锁店编号)

主码:编号

依赖集:仓库编号→名称,仓库编号→面积,仓库编号→连

锁店编号

范式: 1NF

④ 连锁店 (编号, 名称, 地址)

主码:编号

依赖集:编号→名称,编号→地址

范式: BCNF

⑤ 库存(商品编号,仓库编号,库存量)

主码:商品编号,仓库编号

外码:商品编号,仓库编号

依赖集: (商品编号, 仓库编号) →库存量

范式: BCNF

⑥ 供应 (商品编号,连锁店编号,供应量)

主码: 商品编号, 连锁店编号

外码:商品编号,连锁店编号

依赖集: (商品编号,连锁店编号) →供应量

范式: BCNF