数据库原理-练习题

- 1. 下列四项中,不属于数据库系统的主要特点的是()。
- A. 数据结构化 B. 数据的冗余度小
- C. 较高的数据独立性 D. 程序的标准化
- 2. 数据的逻辑独立性是指()
- A. 内模式改变,模式不变
- B. 模式改变, 内模式不变
- C. 模式改变,外模式和应用程序不变
- D. 内模式改变,外模式和应用程序不变
- 3. 在数据库的三级模式结构中,描述数据库中全体数据的全局逻辑结构和特征的是()。
- A. 外模式 B. 内模式 C. 存储模式 D. 模式
- 4. 相对于非关系模型,关系数据模型的缺点之一是()。
- A. 存取路径对用户透明,需查询优化 B. 数据结构简单
- C. 数据独立性高 D. 有严格的数学基础
- 5. 现有关系表: 学生(宿舍编号,宿舍地址,学号,姓名,性别,专业,出生日期)的主码是()。
- A. 宿舍编号
- B . 学号
- C. 宿舍地址,姓名
- D. 宿舍编号, 学号

- 6. 自然连接是构成新关系的有效方法。一般情况下,当对关系 R 和 S 使用自然连接时,要求 R 和 S 含有一个或多个共有的()。
- A. 元组 B. 行 C. 记录 D. 属性
- 7. 下列关系运算中, ()运算不属于专门的关系运算。
- A . 选择 B . 连接
- C. 广义笛卡尔积 D. 投影
- 8. SQL 语言具有()的功能。
- A . 关系规范化、数据操纵、数据控制
- B. 数据定义、数据操纵、数据控制
- C. 数据定义、关系规范化、数据控制
- D. 数据定义、关系规范化、数据操纵
- 9. 从 E-R 模型关系向关系模型转换时,一个 M:N 联系转换为关系模式时,该关系模式的关键字是()。
- A. M 端实体的关键字 B. N 端实体的关键字
- C. M 端实体关键字与 N 端实体关键字组合 D. 重新选取其他属性
- 10. SQL 语言中,删除一个表的命令是()
- A . DELETE B . DROP
- C . CLEAR D . REMOVE
- 12. 有关系模式 A(S, C, M), 其中各属性的含义是: S: 课程; M: 名次,

其语义是:每一个学生选修每门课程的成绩有一定的名次,每门课程中每一名次只有一个学生(即没有并列名次),则关系模式 A 最高达到()

- A . 1NF B . 2NF
- C . 3NF D . BCNF
- 13. 关系规范化中的删除异常是指()
- A. 不该删除的数据被删除 B. 不该插入的数据被插入
- C. 应该删除的数据未被删除 D. 应该插入的数据未被插入
- 14. 在数据库设计中, E -R 图产生于()
- A. 需求分析阶段 B. 物理设计阶段
- C. 逻辑设计阶段 D. 概念设计阶段
- 15. 有一个关系: 学生(学号,姓名,系别),规定学号的值域是8个数字组成的字符
- 串,这一规则属于()。
- A . 实体完整性约束
- B . 参照完整性约束
- C. 用户自定义完整性约束
- D . 关键字完整性约束
- 16. 事务是数据库运行的基本单位。如果一个事务执行成功,则全部更新提交;如果
- 一个事务执行失败,则已做过的更新被恢复原状,好像整个事务从 未有过这些更新,这样保持了数据库处于()状态。

- A. 安全性 B. 一致性
- C. 完整性 D. 可靠性
- 17. () 用来记录对数据库中数据进行的每一次更新操作。
- A. 后援副本 B. 日志文件
- C. 数据库 D. 缓冲区
- 18. 在并发控制技术中,最常用的是封锁机制,基本的封锁类型有排它锁 X 和共享
- 锁 S , 下列关于两种锁的相容性描述不正确的是()
- A. X/X: TRUE
- B. S/S: TRUE
- C. S/X: FALSE
- D. X/S: FALSE
- 19. 设有两个事务 T1、T2, 其并发操作如图 1 所示, 下面评价正确的是()
- A. 该操作不存在问题 B. 该操作丢失修改
- C. 该操作不能重复读 D. 该操作读"脏"数据

T1 T2

read(A)

read(B)

sum=A+B

read(A)

A = A*2

```
write(A)
read(A)
read(B)
sum=A+B
write(A+B)
图 2
20. 已知事务 T 1 的封锁序列为: LOCK S(A), LOCK S(B), LOCK
X(C)
"UNLOCK (B) "UNLOCK (A) "UNLOCK (C)
事务 T 2 的封锁序列为: LOCK S(A) "UNLOCK (A) "LOCK S(B)
"LOCK X(C) "UNLOCK (C) "UNLOCK (B)
则遵守两段封锁协议的事务是( )
A. T1B. T2C. T1和T2D. 没有
二、填空题
(本大题共7小题,每空1分,共10分)
请在每小题的空格中填上正确答案。
错填、不填均无分。
1. 关系数据库的实体完整性规则规定基本关系的能取。
2. 在关系 A (S , SN , D ) 和 B (D , CN , NM ) 中, A 的主码
是S,B的主码是D,
则 D 在 A 中称为。
```

3. SQL 语言中,用于授权的语句是_____。

- 4. 关系 R 与 S 的交可以用关系代数的 5 种基本运算表示为。
- 5. 数据库系统中最重要的软件是,最重要的用户是
- 6. 数据库设计分为以下六个设计阶段: 需求分析阶段、 、逻辑结构

设计阶段、、数据库实施阶段、数据库运行和维护阶段。

7. 已知关系 R (A, B, C, D)和 R上的函数依赖集 F={A→ CD, C→B},则

 $R \in NF$.

三、简答题

(本大题共3小题,第1题4分,第2、3题各3分,

共10分)

- 1. 试述数据、数据库、数据库管理系统、数据库系统的概念。
- 2. 说明视图与基本表的区别和联系。
- 3. 数据库系统的故障有哪些类型?

四、设计题(第1题15分,第2题10分,共25分)

- 1. 设有一个工程供应数据库系统,包括如下四个关系模式:
- SNAME , STATUS , CITY) ;
- , PNAME , COLOR , WEIGHT) ;
- , JNAME , CITY) ;
- , QTY) ;

供应商表 S 由供应商号、供应商名、状态、城市组成; 零件表 P 由零件号、零件名、颜色、重量组成; 工程项目表 J 由项目号、项目名、城市组成;

供应情况表 SPJ 由供应商号、零件号、项目号、供应数量组成;

- (1) 用关系代数查询没有使用天津供应商生产的红色零件的工程号; (3分)
- (2) 用关系代数查询至少使用了供应商 S1 所供应的全部零件的工程号 JNO; (3分)
 - (3) 用 SQL 查询供应工程 J1 零件为红色的工程号 JNO; (2分)
- (4) 用 SQL 查询没有使用天津供应商生产的零件的工程号; (3分)
 - (5) 用 SQL 语句将全部红色零件改为蓝色; (2分)
- (6) 用 SQL 语句将(S2, P4, J6, 400) 插入供应情况关系。(2分)
- 2. 设有关系 STUDENT (S#, SNAME, SDEPT, MNAME, CNAME, GRADE),

(S#, CNAME) 为候选码,设关系中有如下函数依赖:

(S#, CNAME) → SNAME, SDEPT, MNAME

S#→SNAME, SDEPT, MNAME

(S#, CNAME) → GRADE

SDEPT →MNAME

试求下列问题:

- (1) 关系 STUDENT 属于第几范式?并说明理由。(3分)
- (2) 如果关系 STUDENT 不属于 BCNF ,请将关系 STUDENT 逐步分解为巧

BCNF 。 (7分)

要求:写出达到每一级范式的分解过程,并指明消除什么类型的函数依赖。

五、综合题(15分) 某企业集团有若干工厂,每个工厂生产多种产品,且每一种产品可以在多个工厂生产,每个工厂按照固定的计划数量生产产品;每个工厂聘用多名职工,且每名职工只能在一个工厂工作,工厂聘用职工有聘期和工资。工厂的属性有工厂编号、厂名、地址,产品的属性有产品编号、产品名、规格,职工的属性有职工号、姓名。

- (1) 根据上述语义画出 E-R 图; (5分)
- (2) 将该 E-R 模型转换为关系模型: (5分)

(要求: 1:1 和 1:n 的联系进行合并)

(3) 指出转换结果中每个关系模式的主码和外码。(5分)

数据库原理-练习题答案与评分标准

- 一、选择题(每题2分)
- 1. D 2. C 3. D 4. A 5. B 6. D 7. C 8. B 9. C 10. B 12. D 13. A 14. D 15. C 16. B 17. B 18. A 19. C 20. A
- 二、填空题(每空1分)
- 1. 主属性 空值(或 NULL) 2. 外码 3. GRANT
- 4. R-(R-S) 5. 数据库管理系统(或 DBMS) 数据库管理员(或 DBA) 6. 概念结构设计阶段 物理结构设计阶段 7. 2
- 三、简答题(本大题共3小题,第1题4分,

第2、3 题各 3 分, 共 10 分)

1、参考答案:

答: 数据: 描述事物的符号记录。(1分)

数据库:长期存储在计算机内的、有组织的、可共享的数据集合。

(1分) 数据库管理系统: 是位于用户与操作系统之间的具有数据定义、数据操纵、数

据库的运行管理、数据库的建立和维护功能的一层数据管理软件。

(1分) 数据库系统:在计算机系统中引入数据库后的系统,一般由数据库、数据库管理系统(及其开发工具)、应用系统、数据库管理员和用户构成。(1分)

评分标准: 四个基本概念各1分, 意思表达正确即可给分。

2、参考答案:

答: 视图是从一个或几个基本表导出的表,它与基本表不同,是一个虚表,数据库

中只存放视图的定义,而不存放视图对应的数据,这些数据存放在原来的基本表中,当基本表中的数据发生变化,从视图中查询出的数据也就随之改变(2分)。视图一经定义就可以像基本表一样被查询、删除,也可以在一个视图之上再定义新的视图,但是对视图的更新操作有限制(1分)。

评分标准: 意思表达正确即可给分。

3、参考答案:

答: 故障主要有下面三种类型:

- (1) 事务故障(1分)
- (2) 系统故障(1分)
- (3) 介质故障(1分)

评分标准:关键字"事务"、"系统"、"介质"中有错别字一律该项不给分。

四、设计题

1.

(1) 参考答案:

π JNO (J)- π JNO (σ CITY='天津' (S)评分标准:

两个关系的差 1 分; 三个表的自然连接 S SPJ P1 分,少任意一个关系不给分; σ CITY=' 天津'和 σ COLOR='红'两个条件 1 分,任意一个错误不给分。

(2) 参考答案:

 π PNO, JNO (SPJ) ÷ π PNO (σ SNO=' S1' (SPJ))

评分标准:

两个关系的除 1 分; π PNO, JNO 和 π PNO1 分,任意一个错误不给分; σ SNO='S1' 1 分。

(3)

参考答案 1:

SELECT DISTINCT JNO

FROM SPJ, P

WHERE SPJ. PNO=P. PNO AND

COLOR='红'AND

SPJ σ COLOR='红'(P))

JNO='J1';

评分标准:

SELECT DISTINCT JNO FROM SPJ, P 1分, 少 DISTINCT 扣 0.5分, SPJ, P 中少任一表不给分; WHERE SPJ. PNO=P. PNO AND COLOR='红'AND JNO='J1'1分,3个条件每错一个扣 0.5,扣完 1分为止。

SELECT DISTINCT SNO

FROM SPJ

参考答案 2:

WHERE JNO='J1' AND

PNO IN

```
(SELECT PNO
FROM P
WHERE COLOR='红');
评分标准:
SELECT DISTINCT JNO FROM SPJ 1分,少DISTINCT 扣 0.5分;
WHERE JNO='J1' AND
PNO IN
(SELECT PNO
FROM P
WHERE COLOR='红')1分,无JNO='J1'、PNO IN、SELECT PNO
FROM P WHERE COLOR='红'均扣 0.5分,扣完 1分为止。
(4)
参考答案 1:
SELECT JNO
FROM J
WHERE JNO NOT IN
(SELECT JNO
FROM SPJ
WHERE SNO IN
(SELECT SNO
FROM S
WHERE CITY='天津'));
```

评分标准: SELECT JNO FROM J WHERE JNO NOT IN 和 SELECT JNO FROM SPJ WHERE SNO IN 和 SELECT SNO FROM S WHERE CITY='天津' 三层嵌套各1分,各嵌套内有错误则该项均不给分。 参考答案 2: SELECT JNO FROM J WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM SPJ, S WHERE SPJ. SNO=S. SNO AND SPJ. JNO=J. JNO AND CITY='天津');

```
评分标准:
SELECT JNO
FROM J
WHERE NOT EXISTS 1分;
SELECT *
FROM SPJ, S 1分, SPJ, S 少一个表不给分;
WHERE SPJ. SNO=S. SNO AND
SPJ. JNO=J. JNO AND
CITY='天津'1分,三个条件少一个扣0.5,扣完1分为止。
参考答案 3:
SELECT JNO
FROM J
WHERE NOT EXISTS
(SELECT *
FROM SPJ
WHERE SPJ. JNO=J. JNO AND EXISTS
(SELECT *
FROM S
WHERE S. SNO=SPJ. SNO AND
CITY='天津'));
```

评分标准:

SELECT JNO

```
FROM J
```

WHERE NOT EXISTS

和

SELECT *

FROM SPJ

WHERE SPJ. JNO=J. JNO AND EXISTS

和

(SELECT *

FROM S

WHERE S. SNO=SPJ. SNO AND

CITY='天津'))

三层嵌套各1分,各嵌套内有错误则该项均不给分。

(5) 参考答案:

UPDATE P SET COLOR=' 蓝' WHERE COLOR=' 红';

评分标准:

UPDATE P 0.5分; SET COLOR='蓝'1分; WHERE COLOR='红'0.5分。

(6) 参考答案:

INSERT INTO SPJ VALUES ('S2', 'P4', 'J6', 400);

评分标准:

INSERT INTO SPJ1分; V ALUES('S2', 'P4', 'J6', 400)1分。

2、参考答案:

(1) 关系 STUDENT 是 1NF , 因为 F 中存在非主属性 SNAME ,

SDEPT, MNAME

对侯选码(S#, CNAME)的部分函数依赖。

(2)

① 首先消除部分函数依赖(S#, CNAME)→SNAME, SDEPT, MNAME 将关系分

解为:

R1(S#, SNAME, SDEPT, MNAME), S#为候选码,

R1 的函数依赖集为:

 $F1 = \{ S\# \rightarrow SNAME, SDEPT, MNAME, SDEPT \rightarrow MNAME \}$

R2(S#, CNAME, GRADE), S#为候选码,

R2 的函数依赖集为:

 $F2=\{ (S\#, CNAME) \rightarrow GRADE \}$

② 在关系 R1 中存在非主属性 MNAME 对候选码 S#的传递函数依赖 S#→

MNAME ,所以将 R1 进一步分解:

R11(S#, SNAME, SDEPT) , S#为候选码,

R11 的函数依赖集为:

 $F11 = \{ S\# \rightarrow SNAME, SDEPT \}$

R12(SDEPT, MNAME) , SDEPT 为候选码,

R12 的函数依赖集为:

F12 = { SDEPT→MNAME}

在 R2、R11、R12 关系模式中函数依赖都是非平凡的,并且决定因素均是候选码,所以上述三个关系模式均是 BCNF。

评分标准:

- (1) 正确指明 R ∈ 1NF (1分); 正确说明 R ∈ 1NF 的理由(2分)。
- (2) 首先正确将 R 分解为 R1(S#, SNAME, SDEPT, MNAME) (2分)和 R2(S#, CNAME, GRADE) (1分), 再将 R1 正确分解为 R11(S#, SNAME, SDEPT) (2分)和 R12(SDEPT, MNAME) (2分), 分解 过程的叙述斟情扣分。

五、综合题

参考答案:

- (1) 本题的 E-R 图如下图所示。
- (2) 转化后的关系模式如下:

工厂(工厂编号,厂名,地址)

产品(产品编号,产品名,规格)

职工(职工号,姓名,工产编号,聘期,工资)

生产(工产编号,产品编号,计划数量)

(3)每个关系模式的主码、外码如下:

工厂: 主码是工产编号;

产品: 主码是产品编号;

职工: 职工号, 外码是工厂编号;

生产: 主码是(工产编号,产品编号),

外码是工产编号、产品编号。

评分标准:

- (1) 三个实体型工厂、产品、职工各1分,属性漏写、错写不给分;两个联系各
- 1分,名称一定要表达联系含义,联系类型错误不给分,属性漏写不给分。
- (2)转化后的工厂关系模式、产品关系模式、生产关系模式各 1 分,有一个属性

不正确均不给分, 职工关系模式 2 分。

(3) 工厂: 主码是工产编号(0.5分), 无外码(0.5分);

产品: 主码是产品编号(0.5分), 无外码(0.5分);

职工: 主码是职工号(0.5分),外码是工厂编号(0.5分);

生产: 主码是(工产编号,产品编号)(1分),

外码是工产编号(0.5分)、产品编号(0.5分)。