

试题一

一、单项选择题

得 分	
-----	--

(本大题共 20 小题，每小题 2 分，共 40 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，请将其代码填写在题后的括号内。错选、多选或未选均无分。

1. 数据库系统的核心是 (B)
A. 数据库
B. 数据库管理系统
C. 数据模型
D. 软件工具
2. 下列四项中，不属于数据库系统的特点的是 (C)
A. 数据结构化
B. 数据由 DBMS 统一管理和控制
C. 数据冗余度大
D. 数据独立性高
3. 概念模型是现实世界的第一层抽象，这一类模型中最著名的模型是 (D)
A. 层次模型
B. 关系模型
C. 网状模型
D. 实体-联系模型
4. 数据的物理独立性是指 (C)
A. 数据库与数据库管理系统相互独立
B. 用户程序与数据库管理系统相互独立
C. 用户的应用程序与存储在磁盘上数据库中的数据是相互独立的
D. 应用程序与数据库中数据的逻辑结构是相互独立的
5. 要保证数据库的逻辑数据独立性，需要修改的是 (A)
A. 模式与外模式之间的映象
B. 模式与内模式之间的映象
C. 模式
D. 三级模式
6. 关系数据模型的基本数据结构是 (D)
A. 树
B. 图
C. 索引
D. 关系
7. 有一名为“列车运营”实体，含有：车次、日期、实际发车时间、实际抵达时间、情况摘要等属性，该实体主码是 (C)
A. 车次
B. 日期
C. 车次+日期
D. 车次+情况摘要

14. 在关系数据库设计中，设计关系模式是数据库设计中（ A ）阶段的任务
- A. 逻辑设计 B. 物理设计 C. 需求分析 D. 概念设计
15. 在 E-R 模型中，如果有 3 个不同的实体型，3 个 m:n 联系，根据 E-R 模型转换为关系模型的规则，转换后关系的数目为（ C ）。
- A. 4 B. 5 C. 6 D. 7
16. 事务的隔离性是指（ A ）。
- A. 一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的
- B. 事务一旦提交，对数据库的改变是永久的
- C. 事务中包括的所有操作要么都做，要么都不做
- D. 事务必须是使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态
17. 数据库恢复的基础是利用转储的冗余数据。这些转储的冗余数据是指（ C ）
- A. 数据字典、应用程序、审计档案、数据库后备副本
- B. 数据字典、应用程序、日志文件、审计档案
- C. 日志文件、数据库后备副本
- D. 数据字典、应用程序、数据库后备副本
18. 若事务 T 对数据对象 A 加上 S 锁，则（ B ）。
- A. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
- B. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
- C. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
- D. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
19. 设有两个事务 T1、T2，其并发操作如图 2 所示，下面评价正确的是（ B ）
- 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
① 读 A=100	
②	读 A=100
③ A=A-5 写回	
④	A=A-8 写回

图 2

20. 以下（ D ）封锁违反两段锁协议。
- A. Slock A ... Slock B ... Xlock C Unlock A ... Unlock B ... Unlock C
- B. Slock A ... Slock B ... Xlock C Unlock C ... Unlock B ... Unlock A
- C. Slock A ... Slock B ... Xlock C Unlock B ... Unlock C ... Unlock A

D. Slock A ...Unlock ASlock B ... Xlock CUnlock B ... Unlock C

得 分	
-----	--

二、填空题

(本大题共 9 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. 关系数据模型由关系数据结构、关系操作和 关系完整性约束 三部分组成。
2. 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 属性。
3. 在 Student 表的 Sname 列上建立一个唯一索引的 SQL 语句为:
CREATE UNIQUE INDEX Stusname ON student(Sname)
4. SELECT 语句查询条件中的谓词 “!=ALL” 与运算符 NOT IN 等价。
5. 关系模式 R(A, B, C, D) 中, 存在函数依赖关系 $\{A \rightarrow B, A \rightarrow C, A \rightarrow D, (B, C) \rightarrow A\}$, 则侯选码是 A 和(B,C), $R \in$ AB NF。
6. 分 E-R 图之间的冲突主要有属性冲突、命名冲突、结构冲突三种。
7. 事物 是 DBMS 的基本单位, 是用户定义的一个数据库操作序列。
8. 存在一个等待事务集 $\{T_0, T_1, \dots, T_n\}$, 其中 T_0 正等待被 T_1 锁住的数据项, T_1 正等待被 T_2 锁住的数据项, T_{n-1} 正等待被 T_n 锁住的数据项, 且 T_n 正等待被 T_0 锁住的数据项, 这种情形称为 死锁。
9. 可串行性 是并发事务正确性的准则。

得 分	
-----	--

三、简答题

(第 1、3 题 3 分, 第 2 题 4 分, 共 10 分)

1. 试述关系模型的参照完整性规则?

答: 参照完整性规则: 若属性 (或属性组) F 是基本关系 R 的外码, 它与基本关系 S 的主码 Ks 相对应 (基本关系 R 和 S 不一定是不同的关系), 则对于 R 中每个元组在 F 上的值必须为: 取空值 (F 的每个属性值均为空值) 或者等于 S 中某个元组的主码值。

2. 试述视图的作用?

- (1) 视图能够简化用户的操作。(1 分)
- (2) 视图使用户能以多种角度看待同一数据。(1 分)
- (3) 视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性。(1 分)
- (4) 视图能够对机密数据提供安全保护。(1 分)

3. 登记日志文件时必须遵循什么原则？

登记日志文件时必须遵循两条原则：

- (1) 登记的次序严格按并发事务执行的时间次序。(1 分)
- (2) 必须先写日志文件，后写数据库。(2 分)

得 分	
-----	--

四、设计题

(第 1 题 4 分，第 2 题 6 分，第 3 题 3 分，第 4 题 4 分，
第 5 题 8 分，共 25 分)

1. 设教学数据库中有三个基本表：

学生表 S (SNO, SNAME, AGE, SEX)，其属性分别表示学号、学生姓名、年龄、性别。课程表 C (CNO, CNAME, TEACHER)，其属性分别表示课程号、课程名、上课教师名。选修表 SC (SNO, CNO, GRADE)，其属性分别表示学号、课程号、成绩。

有如下 SQL 查询语句：

```
SELECT CNO
FROM C
WHERE CNO NOT IN
  (SELECT CNO
   FROM S,SC
   WHERE S.SNO=SC.SNO
        AND SNAME='张三');
```

请完成下列问题：

- (1) 用汉语句子的阐述上述 SQL 语句的含义；
- (2) 用等价的关系代数表达式表示上述 SQL 查询语句。

解：(1) 查询张三同学没有选修的课程课程号。(2 分)

(2) $\pi_{CNO}(C) - \pi_{CNO}(\sigma_{SNAME='张三'}(S) \bowtie SC)$ 或 $\pi_{CNO}(C) - \pi_{CNO}(\sigma_{SNAME='张三'}(S \bowtie SC))$ (2 分)

2. 设有如图 3 所示的三个关系。其中各个属性的含义如下：A# (商店代号)、ANAME (商店名)、WQTY (店员人数)、CITY (所在城市)、B# (商品号)、BNAME (商品名称)、PRICE (价格)、QTY (商品数量)。

A

A#	ANAME	WQTY	CITY
101	韶山商店	15	长沙
204	前门百货商店	89	北京
256	东风商场	501	北京
345	铁道商店	76	长沙
620	第一百货公司	413	上海

B

B #	BNAME	PRICE
1	毛笔	21
2	羽毛球	784
3	收音机	1325
4	书包	242

AB

A #	B #	QTY
101	1	105
101	2	42
101	3	25
101	4	104
204	3	61
256	1	241
256	2	91
345	1	141
345	2	18
345	4	74
620	4	125

图 3

试用 SQL 语言写出下列查询：

- (1) 找出店员人数不超过 100 人或者在长沙市的所有商店的代号和商店名。
- (2) 找出至少供应了代号为'256'的商店所供应的全部商品的其它商店的商店名和所在城市。

解：(1) SELECT A#, ANAME FROM A
WHERE WQTY<=100 OR CITY='长沙'; (2 分)

(2) SELECT ANAME,CITY FROM A

WHERE NOT EXISTS

(SELECT * FROM B

WHERE EXISTS

(SELECT * FROM AB AB1

WHERE A#='256' AND B#=B.B#) 256 商店而且货品号在 B

中

AND NOT EXISTS

(SELECT * FROM AB AB2 不是 256 商店而且电号在 A 中,

货品号在 B 中

WHERE A#!='256' AND A#=A.A# AND B#=B.B#)); (4 分)

3. 设有职工基本表: EMP (ENO, ENAME, AGE, SEX, SALARY), 其属性分别表示职工号、姓名、年龄、性别、工资。为每个工资低于 1000 元的女职工加薪 200 元, 试写出这个操作的 SQL 语句。

UPDATE EMP

SET SALARY=SALARY+200

WHERE SALARY<1000 AND SEX='女'; (3 分)

4. 设某工厂数据库中有两个基本表:

车间基本表: DEPT (DNO, DNAME, MGR_ENO), 其属性分别表示车间编号、车间名和车间主任的职工号。

职工基本表: ERP (ENO, ENAME, AGE, SEX, SALARY, DNO), 其属性分别表示职工号、姓名、年龄、性别、工资和所在车间的编号。

建立一个有关女车间主任的职工号和姓名的视图, 其结构如下:

VIEW6 (ENO, ENAME)。试写出创建该视图 VIEW6 的 SQL 语句。

参考答案 1:

CREATE VIEW VIEW6

AS

SELECT ENO, ENAME FROM EMP

WHERE SEX='女' AND ENO IN

(SELECT MGR_ENO FROM DEPT)

参考答案 2:

CREATE VIEW VIEW6

AS

SELECT ENO, ENAME FROM DEPT, EMP

WHERE MGR_ENO=ENO AND SEX='女' (4 分)

5. 设有关系 R 和函数依赖 F:

R (A, B, C, D, E), F = { ABC→DE, BC→D, D→E }。

试求下列问题:

- (1) 关系 R 的候选码是什么？R 属于第几范式？并说明理由。(3 分)
- (2) 如果关系 R 不属于 BCNF，请将关系 R 逐步分解为 BCNF。(5 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。
- (1) 关系 R 的候选码是 (A, B, C)， $R \in 1NF$ ，因为 R 中存在非主属性 D，E 对候选码 (A, B, C) 的部分函数依赖。(3 分)
- (2) 首先消除部分函数依赖

将关系分解为：

R1(A, B, C) (A, B, C) 为候选码，

R1 中不存在非平凡的函数依赖

R2(B, C, D, E), (B, C) 为候选码，

R2 的函数依赖集为：F2 = { (B, C) \rightarrow D, D \rightarrow E }

在关系 R2 中存在非主属性 E 对候选码 (B, C) 的传递函数依赖，所以将 R2 进一步分解：

R21(B, C, D), (B, C) 为候选码，

R21 的函数依赖集为：F21 = { (B, C) \rightarrow D }

R22(D, E), D 为候选码，

R22 的函数依赖集为：F22 = { D \rightarrow E }

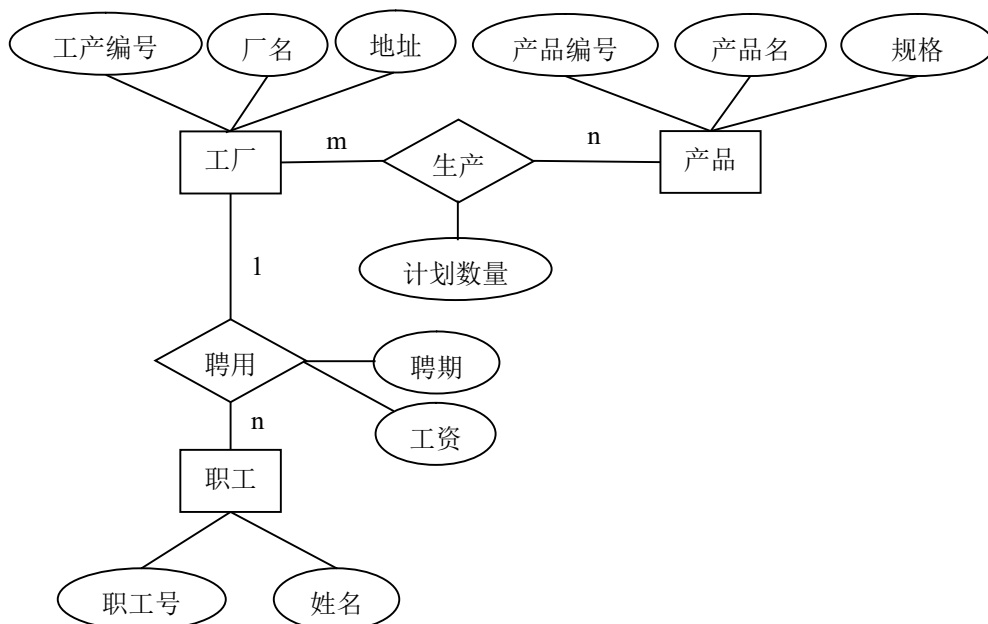
在 R1 中已不存在非平凡的函数依赖，在 R21、R22 关系模式中函数依赖的决定因素均为候选码，所以上述三个关系模式均是 BCNF。

得 分	
-----	--

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)
- (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，工厂编号，聘期，工资）

生产（工厂编号，产品编号，计划数量）

(3) 每个关系模式的主码、外码如下：

工厂：主码是工厂编号，无外码；

产品：主码是产品编号，无外码；

职工：主码职工号，外码是工厂编号；

生产：主码是（工厂编号，产品编号），

外码是工厂编号、产品编号。

试题二

一、单项选择题

得 分	
-----	--

（本大题共 20 小题，每小题 2 分，共 40 分）

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，请将其代码填写在题后的括号内。错选、多选或未选均无分。

- 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
- 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
- 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
- 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
- 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
- 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
- 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
- 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
- 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

11. 图 1 中 () 是关系完备的系统

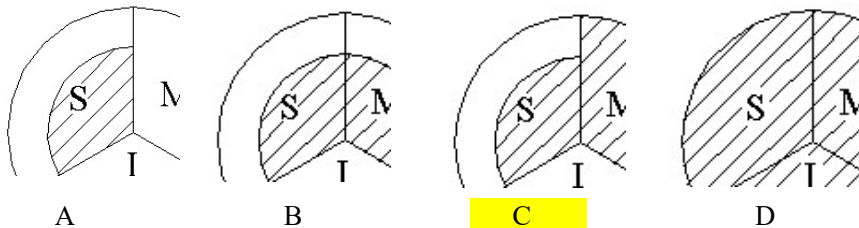


图 1

12. 有关系模式 A(S, C, M)，其中各属性的含义是：S：学生；C：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 T₁ 的封锁序列为：LOCK S(A)···LOCK S(B)···LOCK X(C)

···UNLOCK(B) ···UNLOCK (A) ···UNLOCK (C)

事务 T₂ 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. T₁

B. T₂

C. T₁ 和 T₂

D. 没有

得 分

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主属性都不能取空值(或 NULL)。
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 中称为外码。
3. SQL 语言中, 用于授权的语句是GRANT。
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 $R \cap S$ 。
5. 数据库系统中最重要软件是数据库管理系统(或 DBMS), 最重要的用户是数据库管理员(或 DBA)。
6. 数据库设计分为以下六个设计阶段: 需求分析阶段、概念结构设计阶段、逻辑结构设计阶段、物理结构设计阶段、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 $F=\{A \rightarrow CD, C \rightarrow B\}$, 则 $R \in$ 2 NF。

得分	
----	--

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。

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)

2. 说明视图与基本表的区别和联系。

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)。

3. 数据库系统的故障有哪些类型?

(1) 事务故障(1 分)

(2) 系统故障 (1 分)

(3) 介质故障 (1 分)

得 分	
-----	--

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:

- $S(\underline{SNO}, SNAME, STATUS, CITY)$;
- $P(\underline{PNO}, PNAME, COLOR, WEIGHT)$;
- $J(\underline{JNO}, JNAME, CITY)$;
- $SPJ(\underline{SNO}, \underline{PNO}, \underline{JNO}, QTY)$;

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)

$\pi_{JNO}(J) - \pi_{JNO}(CITY='天津' (S) SPJ \text{ COLOR}='红' (P))$

(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)

$\pi_{PNO, JNO}(SPJ) \div \pi_{PNO}(SNO='S1' (SPJ))$

(3) 用 SQL 查询供应工程 J1 零件为红色的工程号 JNO; (2 分)

```
SELECT DISTINCT JNO
FROM SPJ, P
WHERE SPJ.PNO=P.PNO AND
COLOR='红' AND
JNO='J1';
```

或

```
SELECT DISTINCT SNO
FROM SPJ
WHERE JNO='J1' AND
PNO IN (SELECT PNO
FROM P
WHERE COLOR='红');
```

(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)

```
SELECT JNO
FROM J
WHERE JNO NOT IN (SELECT JNO
FROM SPJ
WHERE SNO IN
```

- (SELECT SNO
FROM S
WHERE CITY='天津'));
- 或 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');
- 或 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'));
- (5) 用 SQL 语句将全部红色零件改为蓝色; (2 分)
UPDATE P SET COLOR='蓝' WHERE COLOR='红';
- (6) 用 SQL 语句将 (S2, P4, J6, 400) 插入供应情况关系。(2 分)
INSERT INTO SPJ VALUES('S2','P4','J6',400);
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)
关系 STUDENT 是 1NF, 因为 F 中存在非主属性 SNAME, SDEPT, MNAME 对候选码 (S#,CNAME) 的部分函数依赖。
- (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。
- 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 $S\# \rightarrow MNAME$, 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:

$F12 = \{ SDEPT \rightarrow MNAME \}$

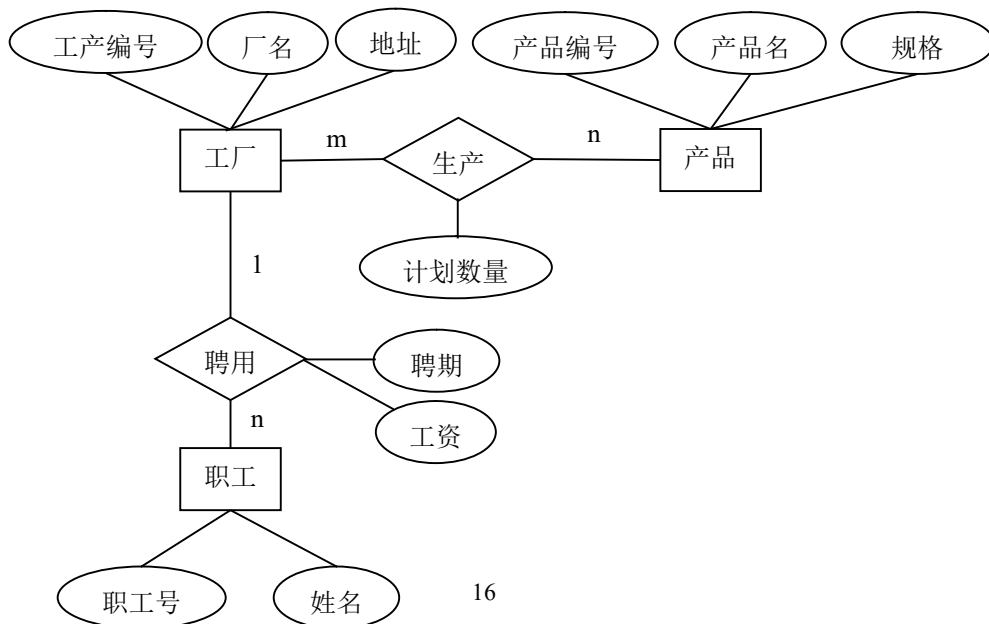
在 $R2$ 、 $R11$ 、 $R12$ 关系模式中函数依赖都是非平凡的, 并且决定因素均是候选码, 所以上述三个关系模式均是 BCNF。

得 分

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)

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) 指出转换结果中每个关系模式的主码和外码。(5 分)

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。

试题三

得 分	
阅卷人	
复查人	

一、单项选择题

(本大题共 20 小题, 每小题 1.5 分, 共 30 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的, 请将其代码填写在题后的括号内。错选、多选或未选均无分。

1. 数据库系统与文件系统的主要区别是 ()
A. 数据库系统复杂, 而文件系统简单
B. 文件系统不能解决数据冗余和数据独立性问题, 而数据库系统可以解决
C. 文件系统只能管理程序文件, 而数据库系统能够管理各种类型的文件
D. 文件系统管理的数据量较少, 而数据库系统可以管理庞大的数据量
2. 数据库管理系统能实现对数据库中数据的查询、插入、修改和删除等操作的数据库语言称为 ()
A. 数据定义语言 (DDL) B. 数据管理语言
C. 数据操纵语言 (DML) D. 数据控制语言
3. 数据库的网状模型应满足的条件是 ()
A. 允许一个以上结点无双亲, 也允许一个结点有多个双亲
B. 必须有两个以上的结点

- C. 有且仅有一个结点无双亲，其余结点都只有一个双亲
D. 每个结点有且仅有一个双亲
4. 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
5. 设有关系模式 EMP (职工号, 姓名, 年龄, 技能)。假设职工号唯一，每个职工有多项技能，则 EMP 表的主码是 ()
A. 职工号
B. 姓名, 技能
C. 技能
D. 职工号, 技能
6. 在关系代数中，对一个关系做投影操作后，新关系的元组个数 () 原来关系的元组个数。
A. 小于
B. 小于或等于
C. 等于
D. 大于
7. 设关系 R 和 S 的属性个数分别是 2 和 3，那么 $R \bowtie_{1<2} S$ 等价于 ()
A. $\sigma_{1<2}(R \times S)$
B. $\sigma_{1<4}(R \times S)$
C. $\sigma_{1<2}(R \bowtie S)$
D. $\sigma_{1<4}(R \bowtie S)$
8. 学校数据库中有学生和宿舍两个关系：
学生 (学号, 姓名) 和 宿舍 (楼名, 房间号, 床位号, 学号)
假设有的学生不住宿，床位也可能空闲。如果要列出所有学生住宿和宿舍分配的情况，包括没有住宿的学生和空闲的床位，则应执行 ()
A. 全外联接
B. 左外联接
C. 右外联接
D. 自然联接
9. 用下面的 T-SQL 语句建立一个基本表：
CREATE TABLE Student(Sno CHAR (4) NOT NULL,
 Sname CHAR (8) NOT NULL,
 Sex CHAR (2),
 Age SMALLINT)
可以插入到表中的元组是 ()
A. '5021', '刘祥', 男, 21
B. NULL, '刘祥', NULL, 21
C. '5021', NULL, 男, 21
D. '5021', '刘祥', NULL, NULL
10. 把对关系 SC 的属性 GRADE 的修改权授予用户 ZHAO 的 T-SQL 语句是 ()
A. GRANT GRADE ON SC TO ZHAO

- B. GRANT UPDATE ON SC TO ZHAO
- C. GRANT UPDATE (GRADE) ON SC TO ZHAO
- D. GRANT UPDATE ON SC (GRADE) TO ZHAO

11. 图 1 中 () 是关系完备的系统

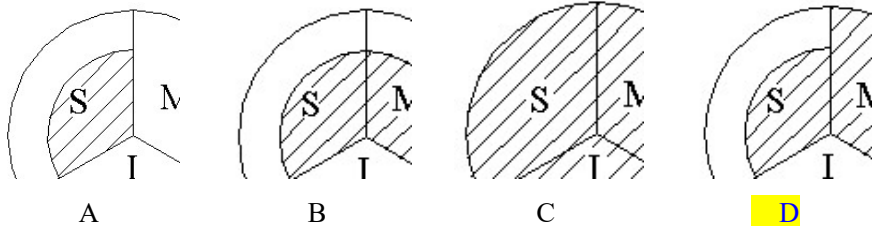


图 1

12. 给定关系模式 SCP (Sno,Cno,P), 其中 Sno 表示学号, Cno 表示课程号, P 表示名次。若每一名学生每门课程有一定的名次, 每门课程每一名次只有一名学号, 则以下叙述中错误的是 ()
- A. (Sno,Cno) 和 (Cno,P) 都可以作为候选码。
 - B. (Sno,Cno) 是唯一的候选码。
 - C. 关系模式 SCP 既属于 3NF 也属于 BCNF。
 - D. 关系模式 SCP 没有非主属性。
13. 关系规范化中的删除操作异常是指 ()
- 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, 将 E-R 图转换成关系数据模型的过程属于 ()
- 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. 在合并分 E-R 图时必须消除各分图中的不一致。各分 E-R 图之间的冲突主要有三类, 即属性冲突、命名冲突和结构冲突, 其中命名冲突是指 ()。
- A. 命名太长或太短
 - B. 同名异义或同义异名
 - C. 属性类型冲突
 - D. 属性取值单位冲突
16. 事务的原子性是指 ()。
- A. 一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的
 - B. 事务一旦提交, 对数据库的改变是永久的
 - C. 事务中包括的所有操作要么都做, 要么都不做
 - D. 事务必须是使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态
17. 若系统在运行过程中, 由于某种硬件故障, 使存储在外存上的数据部分损失或全部损失, 这种情况称为 ()

- A. 事务故障 B. 系统故障 C. 介质故障 D. 运行故障

18. 若事务 T 对数据对象 A 加上 S 锁，则 ()。
- A. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
 B. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
 C. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
 D. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
19. 设有两个事务 T1、T2，其并发操作如图 2 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. 修改该操作不能重复读 D. 该操作读“脏”数据
 (因为 T1 还没有提交 T2 就读了)

T1	T2
① 读 A=100 A=A*2 写回	
②	读 A=200
③ ROLLBACK 恢复 A=100	

图 2

20. 图 3 是一个 ()
- A. ER 图 B. I/O 图
 C. DFD 图 D. IPO 图



图 3

得 分	
阅卷人	
复查人	

二、填空题

(本大题共 10 小题，每小题 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. 数据库系统的三级模式结构是指数据库系统由 外模式、模式 和 内模式 三级构

- 成。
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 S 中称为 外码。
3. 关系操作的特点是 集合 操作。
4. 已知学生关系 (学号, 姓名, 年龄, 班级), 要检索班级为空值的学生姓名, 其 SQL 查询语句中 WHERE 子句的条件表达式是 班级 is null。
5. 集合 R 与 S 的连接可以用关系代数的 5 种基本运算表示为 $\sigma F(R \times S)$ 。
6. SELECT 语句查询条件中的谓词 “=ANY” 与运算符 IN 等价。
7. 在数据库中, 只存放视图的 定义, 不存放视图对应的数据。
8. “为哪些表, 在哪些字段上, 建立什么样的索引” 这一设计内容应该属于数据库设计中的 物理 设计阶段。
9. 并发控制的主要方法是 封锁 机制。
10. 已知关系 R (A, B, C, D) 和 R 上的函数依赖集 $F=\{A \rightarrow CD, C \rightarrow B\}$, R 属于第 2 范式。

得 分	
阅卷人	
复查人	

三、简答题

(第 1 题 5 分, 第 2、3 题各 6 分共 17 分)

1. 数据库管理系统有哪些功能?

数据库管理系统 (DBMS) 是位于操作系统与用户之间的一个数据管理软件, 它主要功能包括以下几个方面:

(1) 数据定义功能: DBMS 提供数据描述语言 (DDL), 用户可通过它来定义数据对象。

(2) 数据操纵功能: DBMS 还提供数据操纵语言 (DML), 实现对数据库的基本操作: 查询、插入、删除和修改。

(3) 数据库的运行管理: 这是 DBMS 运行时的核心部分, 它包括并发控制, 安全性检查, 完整性约束条件的检查和执行, 发生故障后的恢复等。

(4) 数据库的建立和维护功能: 它包括数据库初始数据的输入及转换, 数据库的转储与恢复, 数据库的重组功能和性能的监视与分析功能等。

2. 数据库设计分哪几个阶段?

(1) 需求分析 (2) 概念结构设计 (3) 逻辑结构设计

(4) 物理结构设计 (5) 数据库实施 (6) 数据库运行和维护

得 分	
阅卷人	
复查人	

四、设计题

(第 1 题 4 分, 第 2、3、4 题各 8 分, 共 28 分)

1. 设有学生选课关系 SC (学号, 课程号, 成绩), 试用 SQL 语句检索每门课程的最高分。

```
SELECT 课程号, MAX(成绩)
FROM SC
GROUP BY 课程号
```

2. 关系模式如下:

商品 P(PNO, PN, COLOR, PRICE)

商店 S(SNO, SN, CITY)

销售 SP(PNO, SNO, QTY)

分别用关系代数和 SQL 写出查询语句: 查询销售商品"TV"的商店名 SN。

关系代数: $\pi_{SN}(PN='P1' (SSPP))$

```
SQL:      SELECT SN
           FROM S, SP, P
           WHERE S.SNO=SP.SNO
              AND P.PNO=SP. PNO
              AND PN='TV'
```

3. 设有关系 R 和 S 如图 2 所示。

R		S	
A	B	A	C
a1	b1	a1	40
a2	b2	a2	50
a3	b3	a3	55

试用 SQL 语句实现:

- (1) 查询属性 C>50 时, R 中与相关联的属性 B 之值。(3 分)

```
SELECT B
FROM R, S
```

WHERE R. A=S. A AND C>50

(2) 当属性 C=40 时，将 R 中与之相关联的属性 B 值修改为 b4。(5 分)

```
UPDATE R
SET B=' b4'
WHERE A IN
(SELECT A
FROM S
WHERE C=40)
```

4. 设有关系 R 和函数依赖 F:

R (W, X, Y, Z), F = { $X \rightarrow Z$, $WX \rightarrow Y$ }。

试求下列问题:

(1) 关系 R 属于第几范式? (3 分)

R 是 1NF。候选码为 WX，则 Y, Z 为非主属性，又由于 $X \rightarrow Z$ ，因此 F 中存在非主属性对候选码的部分函数依赖。

(2) 如果关系 R 不属于 BCNF，请将关系 R 逐步分解为 BCNF。(5 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。

将关系分解为:

R1 (W, X, Y), F1 = { $WX \rightarrow Y$ }

R2 (X, Z), F2 = { $X \rightarrow Z$ }

消除了非主属性对码的部分函数依赖。

F1 和 F2 中的函数依赖都是非平凡的，并且决定因素是候选码，所以上述关系模式是 BCNF。

得 分	
阅卷人	
复查人	

五、综合题 (15 分)

某医院病房管理系统中，包括四个实体型，分别为：

科室：科名，科地址，科电话

病房：病房号，病房地址

医生：工作证号，姓名，职称，年龄

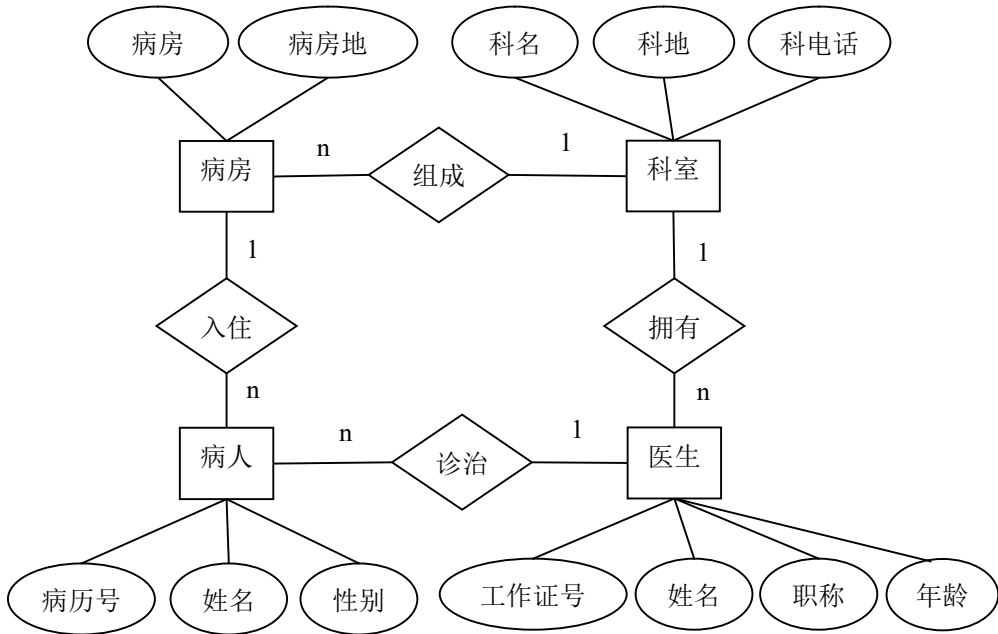
病人：病历号，姓名，性别

且存在如下语义约束：

- ① 一个科室有多个病房、多个医生，一个病房只能属于一个科室，一个医生只属于一个科室；
- ② 一个医生可负责多个病人的诊治，一个病人的主管医生只有一个；
- ③ 一个病房可入住多个病人，一个病人只能入住在一个病房。

注意：不同科室可能有相同的病房号。

完成如下设计：（1）画出该医院病房管理系统的 E-R 图；（5



某医院病房管理系统的基本 E-R 图

（2）将该 E-R 图转换为关系模型；（5 分）

（要求：1:1 和 1:n 的联系进行合并）

转化后的关系模式如下：

科室（科名，科地址，科电话）

病房（病房号，病房地址，科名）

医生（工作证号，姓名，职称，年龄，科名）

病人（病历号，姓名，性别，主管医生，病房号，科名）

（3）指出转换结果中每个关系模式的主码和外码。（5 分）

每个关系模式的主码、外码如下：

科室：主码是科名；

病房：主码是科名十病房号，外码是科名；

医生：主码是工作证号，外码是科名；

病人：主码是病历号，外码是科名十病房号。

试题四

得 分	
-----	--

一、单项选择题

(本大题共 20 小题，每小题 1.5 分，共 30 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，请将其代码填写在题后的括号内。错选、多选或未选均无分。

- 数据库系统的特点是 ()、数据独立、减少数据冗余、避免数据不一致和加强了数据保护。
A. 数据共享 B. 数据存储
C. 数据应用 D. 数据保密
- 数据库系统中，物理数据独立性是指 ()。
A. 数据库与数据库管理系统的相互独立
B. 应用程序与 DBMS 的相互独立
C. 应用程序与存储在磁盘上数据库的物理模式是相互独立的
D. 应用程序与数据库中数据的逻辑结构相互独立
- 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
- 关系模型的数据结构是 ()。
A. 层次结构 B. 二维表结构
C. 网状结构 D. 封装结构
- 关系模型中，一个候选码 ()。
A. 可由多个任意属性组成
B. 至多由一个属性组成
C. 可由一个或多个其值能唯一标识该关系模式中任何元组的属性组成
D. 必须由多个属性组成
- 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. 设关系 R 和 S 的属性个数分别是 2 和 3, 那么 $R \bowtie_{1<2} S$ 等价于 ()
- A. $\sigma_{1<2}(R \times S)$ B. $\sigma_{1<4}(R \times S)$
 C. $\sigma_{1<2}(R \bowtie S)$ D. $\sigma_{1<4}(R \bowtie S)$
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. 假定学生关系是 S(S#, SNAME, SEX, AGE), 课程关系是 C(C#, CNAME, TEACHER), 学生选课关系是 SC(S#, C#, GRADE)。
 要查找选修“COMPUTER”课程的“女”学生姓名, 将涉及到关系 ()。
- A. S B. SC, C C. S, SC D. S, C, SC
10. 已知关系 SPJ(S#, P#, J#, QTY), 把对关系 SPJ 的属性 QTY 的修改权授予用户张三的 T-SQL 语句是 (C)
- A. GRANT QTY ON SPJ TO 张三
 B. GRANT UPDATE ON SPJ TO 张三
 C. GRANT UPDATE (QTY) ON SPJ TO 张三
 D. GRANT UPDATE ON SPJ (QTY) TO 张三
11. 图 1 中 () 是关系完备的系统

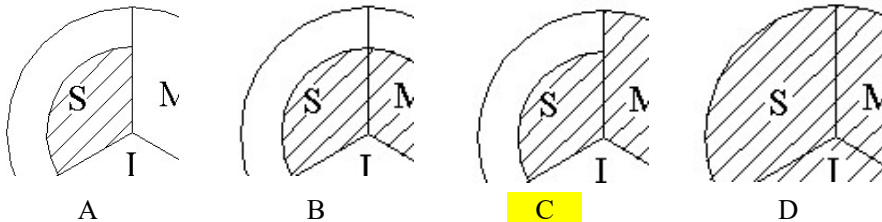


图 1

12. 在 R(U) 中, 如果 $X \rightarrow Y$, 并且对于 X 的任何一个真子集 X' , 都有 $X' \not\rightarrow Y$, 则 ()。
- A. Y 函数依赖于 X B. Y 对 X 完全函数依赖
 C. X 为 U 的候选码 D. R 属于 2NF
13. 关系规范化中的插入操作异常是指 ()
- 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. 在合并分 E-R 图时必须消除各分图中的不一致。各分 E-R 图之间的冲突主要有三类，即属性冲突、命名冲突和结构冲突，其中命名冲突是指（ ）。
- A. 命名太长或太短
B. 同名异义或同义异名
C. 属性类型冲突
D. 属性取值单位冲突
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. 若事务 T 对数据对象 A 加上 S 锁，则（ ）。
- A. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
B. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
C. 事务 T 可以读 A 但不能修改 A，其它事务只能再对 A 加 S 锁，而不能加 X 锁。
D. 事务 T 可以读 A 和修改 A，其它事务能对 A 加 S 锁和 X 锁。
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. 修改该操作不能重复读
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. T_1 B. T_2 C. T_1 和 T_2 D. 没有

得 分	
-----	--

二、填空题

(本大题共 10 小题, 每小题 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. 数据管理经历了人工管理、文件系统、数据库系统 三个阶段。
2. 数据模型由数据结构、数据操作和 完整性约束 三部分组成。
3. 在 Student 表的 Sname 列上建立一个聚簇索引的 SQL 语句为:
CREATE cluster index Stusname ON student(Sname)
4. SELECT 语句查询条件中的谓词 “=ANY” 与运算符 IN 等价。
5. 关系模式 $R(\{A, B, C\}, \{(A, C) \rightarrow B, (A, B) \rightarrow C, B \rightarrow C\})$ 最高可达到第 3 范式
6. 数据抽象主要有分类和 聚集 两种。
7. 存在一个等待事务集 $\{T_0, T_1, \dots, T_n\}$, 其中 T_0 正等待被 T_1 锁住的数据项, T_1 正等待被 T_2 锁住的数据项, T_{n-1} 正等待被 T_n 锁住的数据项, 且 T_n 正等待被 T_0 锁住的数据项, 这种情形称为 死锁。
8. “为哪些表, 在哪些字段上, 建立什么样的索引” 这一设计内容应该属于数据库设计中的 物理 设计阶段。
9. 并发控制的主要方法是 封锁 机制。
10. 故障分为事务故障、系统故障 和介质故障三种。

得 分	
-----	--

三、简答题

(本大题共 3 小题，每小题 5 分，共 15 分)

1. 简述等值连接与自然连接的区别和联系。

连接运算符是“=”的连接运算称为等值连接。它是从关系 R 与 S 的广义笛卡尔积中选取 A, B 属性值相等的那些元组，即等值连接为： $R \bowtie S = \{trts \mid tr \in R \wedge ts \in S \wedge tr[A] = ts[B]\}$

A=B

自然连接是一种特殊的等值连接，它要求两个关系中进行比较的分量必须是相同的属性组，并且在结果中把重复的属性列去掉。

2. 说明视图与基本表的区别和联系？

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。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。

3. 简述事务的特性。

事务具有四个特性，即 ACID 特性：

(1) 原子性：事务中包括的所有操作要么都做，要么都不做。

(2) 一致性：事务必须使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态。

(3) 隔离性：一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的。

(4) 持续性：事务一旦提交，对数据库的改变是永久的。

得 分	
-----	--

四、设计题

(第 1 题 20 分，第 2 题 10 分，共 30 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：

- S(Sno, Sname, Status, City);
- P(Pno, Pname, Color, Weight);
- J(Jno, Jname, City);

● **SPJ(Sno, Pno, Jno, 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)

$\pi_{Jno}(J) - \pi_{Jno} (City='天津' (S) SPJColor='红' (P))$

(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)

$\pi_{Pno, Jno}(SPJ) \div \pi_{Pno} (Sno='S1' (SPJ))$

(3) 用 **ALPHA** 语言查询供应工程 **J1** 零件为红色的供应商号 **SNO**; (2 分)

RANGE P PX

GET W (SPJ. Sno): SPJ. Jno='J1' ^PX(SPJ. Pno=PX. Pno^PX. .Color='红'))

(4) 用 **T-SQL** 语句建立“供应商”**S** 表(主码必须定义); (2 分)

```
CREATE TABLE S
(Sno CHAR(6) PRIMARY KEY,
Sname CHAR(10),
Status INT,
City CHAR(20));
```

(5) 用 **SQL** 查询工程 **J1** 使用的各种零件的名称和使用数量; (3 分)

```
SELECT Pname, TotalQty
FROM (SELECT Pno, SUM(Qty) TotalQty
FROM SPJ
WHERE Jno='J1'
GROUP BY Pno) X, P
WHERE P. Pno=X. Pno;
```

(6) 用 **SQL** 查询没有使用天津供应商生产的零件的工程号; (3 分)

```
SELECT Jno
FROM J
WHERE Jno NOT IN
(SELECT Jno
FROM SPJ
WHERE Sno IN
(SELECT Sno
FROM S
WHERE City='天津'))
);
或: 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');
```

```

或：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')
);

```

(7) 用 SQL 语句将全部红色零件改为蓝色；(2 分)

```
UPDATE P SET Color='蓝' WHERE Color='红';
```

(8) 用 SQL 语句将 (S2, P4, J6, 400) 插入供应情况关系。(2 分)

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

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？(3 分)

关系 STUDENT 是 1NF，因为 F 中存在非主属性 SNAME,SDEPT,MNAME 对候选码 (S#,CNAME) 的部分函数依赖。

(2) 如果关系 STUDENT 不属于 BCNF，请将关系 STUDENT 逐步分解为 3NF。 (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。

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),

F1 = { S# → SNAME,SDEPT,MNAME } R2(S#,CNAME,GRADE) ,

F2={ (S#,CNAME) → GRADE }

在关系 R1 中存在非主属性对候选码的传递函数依赖 S# → SDEPT，所以将 R1 进一步分解： R11(S#,SNAME,SDEPT) , F11 = { S# →

$\{SNAME, SDEPT\} R_{12}(SDEPT, MNAME)$, $F_{12} = \{SDEPT \rightarrow MNAME\}$

在 R_2, R_{11}, R_{12} 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。

得 分

五、综合题 (15 分)

某医院病房管理系统中，包括四个实体型，分别为：

科室：科名，科地址，科电话

病房：病房号，病房地址

医生：工作证号，姓名，职称，年龄

病人：病历号，姓名，性别

且存在如下语义约束：

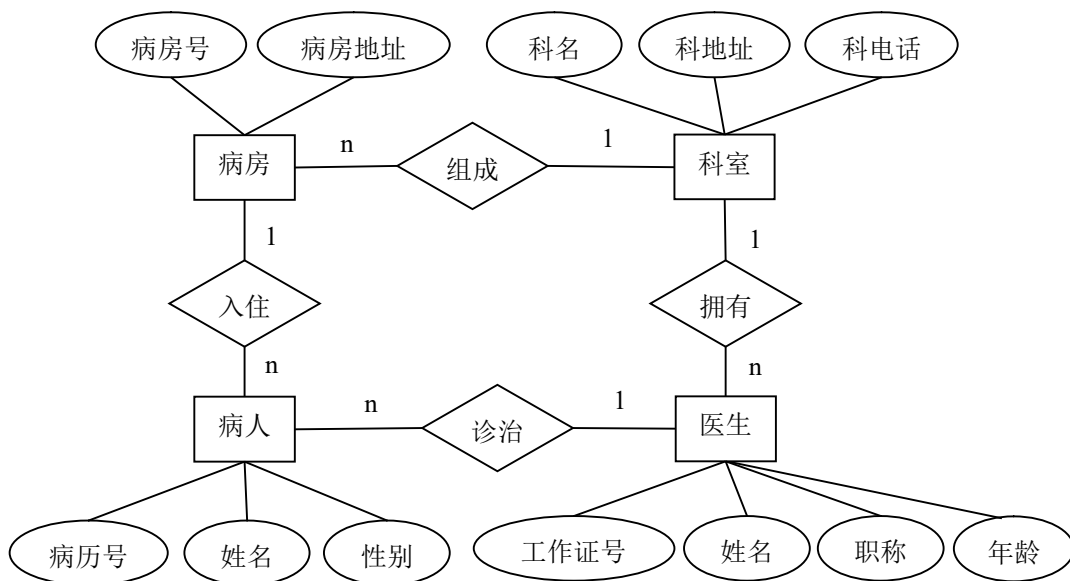
- ① 一个科室有多个病房、多个医生，一个病房只能属于一个科室，一个医生只属于一个科室；
- ② 一个医生可负责多个病人的诊治，一个病人的主管医生只有一个；
- ③ 一个病房可入住多个病人，一个病人只能入住在一个病房。

注意：不同科室可能有相同的病房号。

完成如下设计：

- (1) 画出该医院病房管理系统的 E-R 图；(5 分)
- (2) 将该 E-R 图转换为关系模型；(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)

(1) 本题的 E-R 图如下图所示。



某医院病房管理系统的基本 E-R 图

(2) 转化后的关系模式如下：

科室（科名，科地址，科电话）

病房（病房号，病房地址，科名）

医生（工作证号，姓名，职称，年龄，科名）

病人（病历号，姓名，性别，主管医生，病房号，科名）

(3) 每个关系模式的主码、外码如下：

科室：主码是科名；

病房：主码是科名十病房号，外码是科名；

医生：主码是工作证号，外码是科名；

病人：主码是病历号，外码是科名十病房号。

试题五

一、单项选择题

得 分

（本大题共 10 小题，每小题 2 分，共 20 分）

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

1. 模式的逻辑子集通常称为（ ）

- A. 外模式
C. 概念模式

- B. 内模式
D. 逻辑模式

2. 已知两个关系如下：

R	A	B	C
	1	b ₁	c ₁
	2	b ₂	c ₂
	3	b ₁	c ₁

S	D	E	A
	d ₁	e ₁	1
	d ₂	e ₂	1
	d ₃	e ₁	2

假设 R 的主键是 A，S 的主键是 D，在关系 S 的定义中包含外键子句：

“FOREIGN KEY (A) REFERENCES R(A) ON DELETE NO ACTION”，

下列 SQL 语句不能成功执行的是 ()

- A. DELETE FROM R WHERE A=2
- B. DELETE FROM R WHERE A=3
- C. DELETE FROM S WHERE A=1
- D. DELETE FROM S WHERE A=2
3. 在 SQL 中, 与 “NOT IN” 等价的操作符是 ()
- A. <>ALL B. <>SOME
- C. =SOME D. =ALL
4. 将 E-R 模型转换成关系模型, 属于数据库的 ()
- A. 需求分析 B. 概念设计
- C. 逻辑设计 D. 物理设计
5. 设有一个关系: DEPT (DNO, DNAME), 如果要找出倒数第三个字母为 W, 并且至少包含 4 个字母的 DNAME, 则查询条件子句应写成 WHERE DNAME LIKE ()
- A. ' _ _ W _ %' B. ' _ % W _ _ ' C. ' _ W _ _ ' D. ' _ W _ % '
6. 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
7. 已知关系 R 如图 1 所示, 可以作为 R 主码的属性组是 ()。

R

A	B	C	D
1	2	3	4
1	3	4	5
2	4	5	6
1	4	3	4
1	3	4	7
3	4	5	6

图 1

- A. ABC B. ABD
- C. ACD D. BCD
8. 已知成绩关系如图 2 所示。
- 执行 SQL 语句:
- SELECT COUNT (DISTINCT 学号)

FROM 成绩
 WHERE 分数>60
 查询结果中包含的元组数目是（ ）

成绩

学号	课程号	分数
S1	C1	80
S1	C2	75
S2	C1	null
S2	C2	55
S3	C3	90

图 2

- A. 1
 B. 2
 C. 3
 D. 4
9. 设有关系 R 和关系 S 进行如图 3 所示的运算，则运算结果中含有元组的数目是（ ）

R			S	
A	B	C	D	E
1	2	3	5	6
4	5	6	7	8
7	8	9	9	10

图 3

- A. 6
 B. 7
 C. 8
 D. 9
10. 已知关系：厂商（厂商号，厂名） PK=厂商号
 产品（产品号，颜色，厂商号） PK=产品号，FK=厂商号
 假设两个关系中已经存在如图 4 所示元组：

厂商		产品		
厂商号	厂名	产品号	颜色	厂商号
C01	宏达	P01	红	C01
C02	立仁	P02	黄	C03
C03	广源			

图 4

若再往产品关系中插入如下元组：
 I（P03，红，C02） II（P01，蓝，C01）

III (P04, 白, C04) IV (P05, 黑, null)

能够插入的元组是 ()

A. I, II, IV

B. I, III

C. I, II

D. I, IV

得 分	
-----	--

二、填空题

(本大题共 10 小题, 每小题 2 分, 共 20 分)

错填、不填均无分。

1. 数据管理经过了人工管理、文件系统和 数据库系统 三个发展阶段。
2. 关系中主码的取值必须唯一且非空, 这条规则是 实体 完整性规则。
3. 关系代数中专门的关系运算包括: 选择、投影、连接和除法。
4. SQL 语言提供数据定义、数据操纵、数据控制等功能。
5. 在 SELECT 语句查询中, 要去掉查询结果中的重复记录, 应该使用 DISTINCT 关键字。
6. 在 DBMS 的授权子系统中, 授权和回收权限的语句分别是 GRANT 和 REVOKE 语句。
7. 从关系规范化理论的角度讲, 一个只满足 1NF 的关系可能存在的四方面问题是: 数据冗余度大、修改异常、插入异常和删除异常。
8. 如果两个实体之间具有 m: n 联系, 则将它们转换为关系模型的结果是 3 个表。
9. 若有关系模式 R(A, B, C) 和 S(C, D, E), SQL 语句
SELECT A, D FROM R, S WHERE R.C=S.C AND E = '80';
对应的关系代数表达式是 $\pi_{A,D}(\sigma_{E='80'}(RS))$ 。
10. SQL 语言中, 删除基本表的语句是 DROP, 删除数据的语句是 DELETE。

得 分	
-----	--

三、简答题

(本大题共 5 小题, 每小题 4 分, 共 20 分)

1. 数据模型的三大要素是什么?
数据结构、数据操作、完整性约束。
2. 数据库设计的基本步骤是什么?
需求分析、概念结构设计、逻辑结构设计、物理结构设计、数据库实施、数据库运行和维护。
3. 什么是事务? 事务具有哪些特性?
事务是用户定义的一个数据库操作序列, 这些操作要么全做要么全不做, 是一个不可分割的工作单位。(2 分) 事务具有原子性、一致性、隔离性和持续性等特性。
4. 简述数据库并发操作通常会带来哪些问题。
丢失修改、不可重复读、读“脏”数据。

5. 简述系统故障时的数据库恢复策略。

(1) 正像扫描日志文件, 找出在故障发生前已经提交的事务, 将其事务标识记入 REDO 队列。同时找出故障发生时尚未完成的事务, 将其事务标识记入 UNDO 队列。(2) 对 UNDO 队列中的各个事务进行撤销处理。(3) 对 REDO 队列中的各个事务进行重做处理。

得 分	
-----	--

四、设计题

(本大题共 4 小题, 每小题 5 分, 共 20 分)

设有关系 EMP (ENO, ENAME, SALARY, DNO), 其中各属性的含义依次为职工号、姓名、工资和所在部门号, 以及关系 DEPT (DNO, DNAME, MANAGER), 其中各属性含义依次为部门号、部门名称、部门经理的职工号。

□1. 试用 SQL 语句完成以下查询:

列出各部门中工资不低于 600 元的职工的平均工资。

```
SELECT DNO, AVG (SALARY)
FROM EMP (1 分)
WHERE SALARY >= 600
GROUP BY DNO
```

2. 写出“查询 001 号职工所在部门名称”的关系代数表达式。

π DNAME(ENO=' 001' (EMP)DEPT) (π DNAME1 分, ENO=' 001' 1 分, (EMP)DEPT3 分)

或

π DNAME(ENO=' 001' (EMPDEPT)) (π DNAME1 分, ENO=' 001' 1 分, (EMPDEPT)3 分)

3. 请用 SQL 语句将“销售部”的那些工资数额低于 600 的职工的工资上调 10%。

```
UPDATE EMP
SET SALARY=SALARY*1.1
WHERE ENO IN
( SELECT ENO
FROM EMP, DEPT
WHERE EMP.DNO=DEPT.DNO
AND DNAME=' 销售部'
AND SALARY<600)
```

4. 有如下关系代数表达式

π ENO(EMP \bowtie (σ MANAGER='001'(DEPT)))请将其转化成相应的 SQL 语句。

```
SELECT EMP.ENO
FROM EMP, DEPT (2 分)
WHERE EMP.DNO=DEPT.DNO
```

AND DEPT.MANAGER='001' (3 分)

得 分	
-----	--

五、综合题

(本大题共 2 小题, 每小题 10 分, 共 20 分)

1. 设某商业集团数据库中有一关系模式 R 如下:

R (商店编号, 商品编号, 数量, 部门编号, 负责人)

如果规定:

- (1) 每个商店的每种商品只在一个部门销售;
- (2) 每个商店的每个部门只有一个负责人;
- (3) 每个商店的每种商品只有一个库存数量。

试回答下列问题:

- (1) 根据上述规定, 写出关系模式 R 的基本函数依赖; (2 分)

有三个函数依赖:

(商店编号, 商品编号) → 部门编号

(商店编号, 部门编号) → 负责人

(商店编号, 商品编号) → 数量。

- (2) 找出关系模式 R 的候选码; (2 分)

R 的候选码是 (商店编号, 商品编号)

- (3) 试问关系模式 R 最高已经达到第几范式? 为什么? (2 分)

R 最高达到 2NF (1 分), 因为 R 中存在着非主属性“负责人”对候选码 (商店编号、商品编号) 的传递函数依赖, 所以 R 属于 2NF, 但 R 不属于 3NF。

- (4) 如果 R 不属于 3NF, 请将 R 分解成 3NF 模式集。 (4 分)

将 R 分解成: R1 (商店编号, 商品编号, 数量, 部门编号) (2 分)

R2 (商店编号, 部门编号, 负责人) (2 分)

2. 设有商店和顾客两个实体, “商店”有属性商店编号、商店名、地址、电话, “顾客”有属性顾客编号、姓名、地址、年龄、性别。假设一个商店有多个顾客购物, 一个顾客可以到多个商店购物, 顾客每次去商店购物有一个消费金额和日期, 而且规定每个顾客在每个商店里每天最多消费一次。试画出 E-R 图, 注明属性和联系类型, 并将 E-R 模型转换成关系模式, 要求关系模式主码加下划线表示。(E-R 模型 4 分, 关系模型 6 分)

2.

(E-R 模型 4 分, 两个实体型的属性漏写一个扣 0.5 分, 购物联系的两个属性漏写一个扣 1 分, 联系类型错扣 1 分)

顾客 (顾客编号, 姓名, 地址, 年龄, 性别)

商店（商店编号，商店名，地址，电话）

购物（顾客编号，商店名称，日期，消费金额）

（关系模型 6 分，3 个关系模式各 2 分，主码错一个扣 1 分）

试题六

一、单项选择题

得 分	
-----	--

（本大题共 10 小题，每小题 2 分，共 20 分）

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

- DB、DBMS 和 DBS 三者之间的关系是（ ）。
 - DB 包括 DBMS 和 DBS
 - DBS 包括 DB 和 DBMS
 - DBMS 包括 DB 和 DBS
 - 不能相互包括
- 对数据库物理存储方式的描述称为（ ）。
 - 外模式
 - 内模式
 - 概念模式
 - 逻辑模式
- 在数据库三级模式间引入二级映象的主要作用是（ ）。
 - 提高数据与程序的独立性
 - 提高数据与程序的安全性
 - 保持数据与程序的一致性
 - 提高数据与程序的可移植性
- 视图是一个“虚表”，视图的构造基于（ ）。
 - 基本表
 - 视图
 - 基本表或视图
 - 数据字典
- 关系代数中的 π 运算符对应 SELECT 语句中的以下哪个子句？（ ）
 - SELECT
 - FROM
 - WHERE
 - GROUP BY
- 公司中有多个部门和多名职员，每个职员只能属于一个部门，一个部门可以有多名职员，从职员到部门的联系类型是（ ）。
 - 多对多
 - 一对一
 - 多对一
 - 一对多
- 如何构造出一个合适的数据库逻辑结构是（ ）主要解决的问题。
 - 关系系统查询优化
 - 数据字典
 - 关系数据库规范化理论
 - 关系数据库查询
- 将 E-R 模型转换成关系模型，属于数据库的（ ）。
 - 需求分析
 - 概念设计
 - 逻辑设计
 - 物理设计

9. 事务日志的用途是（ ）
- A. 事务处理 B. 完整性约束
C. 数据恢复 D. 安全性控制
10. 如果事务 T 已在数据 R 上加了 X 锁，则其他事务在数据 R 上（ ）
- A. 只可加 X 锁 B. 只可加 S 锁
C. 可加 S 锁或 X 锁 D. 不能加任何锁

错填、不填均无分。

1. 数据库的逻辑数据独立性是由 外模式/模式 映像提供的。
2. 关系代数中专门的关系运算包括：选择、投影、连接和 除。
3. 设有学生表 S(学号, 姓名, 班级)和学生选课表 SC(学号, 课程号, 成绩), 为维护数据一致性, 表 S 与 SC 之间应 满足 参照 完整性约束。
4. 当数据库被破坏后, 如果事先保存了数据库副本和 日志文件, 就有可能恢复数据库。
5. 如果一个满足 1NF 关系的所有属性合起来组成一个关键字, 则该关系最高满足的范式是 3NF (在 1NF、2NF、3NF 范围内)。
6. 设关系模式 R (A, B, C, D), 函数依赖集 $F = \{AB \rightarrow C, D \rightarrow B\}$, 则 R 的候选码为 AD。
7. 从关系规范化理论的角度讲, 一个只满足 1NF 的关系可能存在的四方面问题是: 数据冗余度大、插入异常、修改异常 和删除异常。
8. 并发控制的主要方法是 封锁 机制。
9. 若有关系模式 R(A, B, C)和 S(C, D, E), SQL 语句
`SELECT A, D FROM R, S WHERE R.C=S.C AND E = '80';`
对应的关系代数表达式是 $\pi_{A,D}(\sigma_{E='80'}(R \bowtie S))$ 。
10. 分 E-R 图之间的冲突主要有 属性冲突、命名冲突、结构冲突 三种。

(本大题共 4 小题, 每小题 5 分, 共 20 分)

视图是从一个或几个基本表导出的表，它与基本表不同，它是一个虚表，（2分）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）。

2. 简述事务的特性。

事务具有四个特性，即 ACID 特性：（1分）

- （1）原子性：事务中包括的所有操作要么都做，要么都不做。（1分）
- （2）一致性：事务必须使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态。（1分）
- （3）隔离性：一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的。（1分）
- （4）持续性：事务一旦提交，对数据库的改变是永久的。（1分）

3. 试述关系模型的参照完整性规则。

参照完整性规则：若属性（或属性组）F 是基本关系 R 的外码，它与基本关系 S 的主码 Ks 相对应（基本关系 R 和 S 不一定是不同的关系）（2分），则对于 R 中每个元组在 F 上的值必须为：取空值（F 的每个属性值均为空值）（1.5分）或者等于 S 中某个元组的主码值（1.5分）。

4. 简述系统故障时的数据库恢复策略。

正像扫描日志文件，找出在故障发生前已经提交的事务，将其事务标识记入 REDO 队列，同时找出故障发生时尚未完成的事务，将其事务标识记入 UNDO 队列（2分）；对 UNDO 队列中的各个事务进行撤销处理（1.5分）；对 REDO 队列中的各个事务进行重做处理。（1.5分）

得 分	
-----	--

四、设计题

（本大题共 5 小题，每小题 4 分，共 20 分）

现有关系数据库如下： ☐

学生（学号，姓名，性别，专业） ☐

课程（课程号，课程名，学分） ☐

学习（学号，课程号，分数） ☐

分别用关系代数表达式和 SQL 语句实现下列 1—5 小题（注意：每小题都要分别写出关系代数表达式和 SQL 语句!!!每小题关系代数表达式 2 分，SQL 语句 2 分）：



1. 检索所有选修了课程号为“C112”的课程的学生的学号和分数；

1. SQL 语句：

SELECT 学号,分数 FROM 学习 WHERE 课程号='C112'

(SELECT 学号,分数 FROM 学习 1 分, WHERE 课程号='C112' 1 分)

关系代数：

$\pi_{\text{学号}, \text{分数}}(\sigma_{\text{课程号}='C112'}(\text{学习}))$

($\pi_{\text{学号}, \text{分数}} 1 \text{ 分}, \sigma_{\text{课程号}='C112'}(\text{学习}) 1 \text{ 分}。$

2. 检索“英语”专业学生所学课程的信息，包括学号、姓名、课程名和分数；

2. SQL 语句：

学生（学号，姓名，性别，专业）☐

课程（课程号，课程名，学分）☐

学习（学号，课程号，分数）☐

SELECT 学生.学号,姓名,课程名,分数

FROM 学生,学习,课程 (1 分)

WHERE 学习.学号=学生.学号 AND 学习.课程号=课程.课程号
AND 专业='英语' (1 分)

关系代数：

$\pi_{\text{学号}, \text{姓名}, \text{课程名}, \text{分数}}(\pi_{\text{学号}, \text{姓名}}(\sigma_{\text{专业}='英语'}(\text{学生})) \bowtie \text{学习} \bowtie \pi_{\text{课程号}, \text{课程名}}(\text{课程}))$

($\pi_{\text{学号}, \text{姓名}, \text{课程名}, \text{分数}} 1 \text{ 分}, \pi_{\text{学号}, \text{姓名}}(\sigma_{\text{专业}='英语'}(\text{学生})) \bowtie \text{学习} \bowtie \pi_{\text{课程号}, \text{课程名}}(\text{课程}) 1 \text{ 分})$

3. 检索“数据库原理”课程成绩高于 90 分的所有学生的学号、姓名、专业和分数；

学生（学号，姓名，性别，专业）☐

课程（课程号，课程名，学分）☐

学习（学号，课程号，分数）☐

SELECT 学生.学号,姓名,专业,分数

FROM 学生,学习,课程 (1 分)

WHERE 学生.学号=学习.学号 AND 学习.课程号=课程.课程号
AND 分数>90 AND 课程名='数据库原理' (1 分)

关系代数：

$\pi_{\text{学号}, \text{姓名}, \text{专业}, \text{分数}}(\pi_{\text{学号}, \text{姓名}, \text{专业}}(\text{学生}) \bowtie (\sigma_{\text{分数}>90}(\text{学习})) \bowtie \pi_{\text{课程号}, \text{课程名}}(\sigma_{\text{课程名}='数据库原理'}(\text{课程})))$

4. 检索没学课程号为“C135”课程的学生信息，包括学号，姓名和专业；

关系代数:

5. 检索至少学过课程号为“C135”和“C219”的课程的学生的信息，包括学号、姓名和专业。

学习 (学号, 课程号, 分数) ☐

关系代数:

得 分

五、综合题

(本大题共 2 小题, 每小题 10 分, 共 20 分)

1. 现有如下关系模式：借阅（图书编号，书名，作者名，出版社，读者编号，读者姓名，借阅日期，归还日期），基本函数依赖集 $F = \{ \text{图书编号} \rightarrow (\text{书名},$

作者名, 出版社), 读者编号→读者姓名, (图书编号, 读者编号, 借阅日期)→归还日期}

(1) 读者编号是候选码吗? (2 分)

不是

(2) 写出该关系模式的主码。(2 分)

图书编号, 读者编号, 借阅日期

(3) 该关系模式中是否存在非主属性对码的部分函数依赖? 如果存在, 请写出一个。(2 分)

存在 (1 分)。(图书编号, 读者编号, 借阅日期)→书名、(图书编号, 读者编号, 借阅日期)→作者名、(图书编号, 读者编号, 借阅日期)→出版社、(图书编号, 读者编号, 借阅日期)→读者姓名 (1 分, 四个函数依赖任选一个即可)

(4) 该关系模式满足第几范式? 并说明理由。(4 分)

1NF。因为存在非主属性对码的部分函数依赖。

3. 某工厂生产多种产品, 每种产品由不同的零件组装而成, 有的零件可用在不同的产品上。产品有产品号和产品名两个属性, 零件有零件号和零件名两个属性。根据语义设计 E-R 模型, 并将 E-R 模型转换成关系模式, 要求关系模式主码加下划线表示。(E-R 模型 4 分, 关系模型 6 分)

试题六参考答案与评分细则

一、单项选择题 (共 10 小题, 每小题 2 分, 共 20 分)

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	B	B	A	C	A	C	C	C	C	D

二、填空题 (共 10 小题, 每小题 2 分, 共 20 分)。

1. 外模式/模式
2. 除
3. 参照
4. 日志文件
5. 3NF
6. AD

7. _____ 修改异常 _____

8. _____ 封锁 _____

9. $\pi_{A,D}(\sigma_{E='80'}(R \bowtie S))$

10. _____ 命名冲突 _____

三、简答题（共 4 小题，每小题 5 分，共 20 分）。

1. 答：视图是从一个或几个基本表导出的表，它与基本表不同，它是一个虚表，（2 分）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）。
2. 答：事务具有四个特性，即 ACID 特性：（1 分）
 - （1）原子性：事务中包括的所有操作要么都做，要么都不做。（1 分）
 - （2）一致性：事务必须使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态。（1 分）
 - （3）隔离性：一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的。（1 分）
 - （4）持续性：事务一旦提交，对数据库的改变是永久的。（1 分）
3. 答：参照完整性规则：若属性（或属性组）F 是基本关系 R 的外码，它与基本关系 S 的主码 Ks 相对应（基本关系 R 和 S 不一定是不同的关系）（2 分），则对于 R 中每个元组在 F 上的值必须为：取空值（F 的每个属性值均为空值）（1.5 分）或者等于 S 中某个元组的主码值（1.5 分）。
4. 答：正像扫描日志文件，找出在故障发生前已经提交的事务，将其事务标识记入 REDO 队列，同时找出故障发生时尚未完成的事务，将其事务标识记入 UNDO 队列（2 分）；对 UNDO 队列中的各个事务进行撤销处理（1.5 分）；对 REDO 队列中的各个事务进行重做处理。（1.5 分）

四、设计题（共 5 小题，每小题关系代数式 2 分，SQL 语句 2 分，共 20 分）。

1. SQL 语句：

SELECT 学号,分数 FROM 学习 WHERE 课程号='C112'

(SELECT 学号,分数 FROM 学习 1 分, WHERE 课程号='C112'1 分)

关系代数：

$\pi_{\text{学号, 分数}}(\sigma_{\text{课程号}='C112'}(\text{学习}))$

($\pi_{\text{学号, 分数}}$ 1 分, $\sigma_{\text{课程号}='C112'}(\text{学习})$ 1 分。)

2. SQL 语句:

```
SELECT 学生.学号,姓名,课程名,分数
      FROM 学生,学习,课程          (1 分)
      WHERE 学习.学号=学生.学号 AND 学习.课程号=课程.课程号
            AND 专业='英语'      (1 分)
```

关系代数:

$\pi_{\text{学号, 姓名, 课程名, 分数}}(\pi_{\text{学号, 姓名}}(\sigma_{\text{专业='英语'}}(\text{学生})) \bowtie \text{学习} \bowtie \pi_{\text{课程号, 课程名}}(\text{课程}))$
($\pi_{\text{学号, 姓名, 课程名, 分数}}$ 1 分, $\pi_{\text{学号, 姓名}}(\sigma_{\text{专业='英语'}}(\text{学生})) \bowtie \text{学习} \bowtie \pi_{\text{课程号, 课程名}}(\text{课程})$ 1 分)

3. SQL 语句:

```
SELECT 学生.学号,姓名,专业,分数
      FROM 学生,学习,课程          (1 分)
      WHERE 学生.学号=学习.学号 AND 学习.课程号=课程.课程号
            AND 分数>90 AND 课程名='数据库原理' (1 分)
```

关系代数:

$\pi_{\text{学号, 姓名, 专业, 分数}}(\pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生}) \bowtie (\sigma_{\text{分数}>90}(\text{学习})) \bowtie \pi_{\text{课程号, 课程名}}(\sigma_{\text{课程名='数据库原理'}}(\text{课程})))$
($\pi_{\text{学号, 姓名, 专业, 分数}}$ 1 分, $\pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生}) \bowtie (\sigma_{\text{分数}>90}(\text{学习})) \bowtie \pi_{\text{课程号, 课程名}}(\sigma_{\text{课程名='数据库原理'}}(\text{课程}))$ 1 分)

4. SQL 语句:

```
SELECT 学号,姓名,专业
      FROM 学生
      WHERE 学号 NOT IN          (1 分)
            (SELECT 学号 FROM 学习 WHERE 课程号='C135') (1 分)
```

关系代数:

$(\pi_{\text{学号}}(\text{学生}) - \pi_{\text{学号}}(\sigma_{\text{课程号='C135'}}(\text{学习}))) \bowtie (\pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生}))$
($\pi_{\text{学号}}(\text{学生})$ 1 分, $\pi_{\text{学号}}(\sigma_{\text{课程号='C135'}}(\text{学习})) \bowtie (\pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生}))$ 1 分)

5. SQL 语句:

```
SELECT 学号,姓名,专业 FROM 学生 WHERE 学号 IN          (1 分)
      (SELECT X1.学号 FROM 学习 X1, 学习 X2 WHERE X1.学号
        =X2.学号 AND X1.课程号='C135' AND X2.课程号='C219') (1 分)
```

关系代数：

$(\pi_{\text{学号, 课程号}}(\text{学习}) \div \pi_{\text{课程号}}(\sigma_{\text{课程号}='C135' \vee \text{课程号}='C219'}(\text{课程}))) \bowtie \pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生})$

$(\pi_{\text{学号, 课程号}}(\text{学习}) \div \pi_{\text{课程号}}(\sigma_{\text{课程号}='C135' \vee \text{课程号}='C219'}(\text{课程})))$ 1 分, $\bowtie \pi_{\text{学号, 姓名, 专业}}(\text{学生})$ 1 分)

五、综合题（共 2 小题，每小题 10 分，共 20 分）。

1.

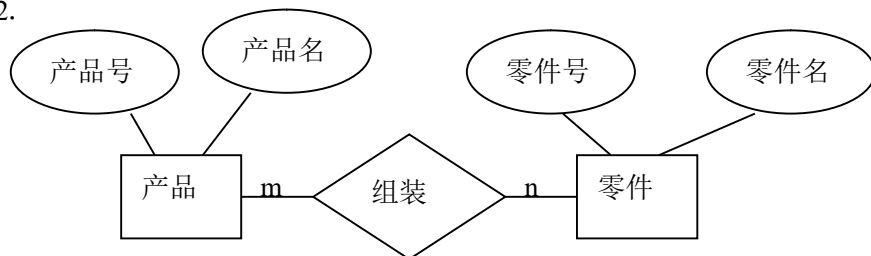
答：（1）不是（2 分）。

（2）（图书编号，读者编号，借阅日期）（2 分）

（3）存在（1 分）。（图书编号，读者编号，借阅日期）→书名、（图书编号，读者编号，借阅日期）→作者名、（图书编号，读者编号，借阅日期）→出版社、（图书编号，读者编号，借阅日期）→读者姓名（1 分，四个函数依赖任选一个即可）

（4）1NF。因为存在非主属性对码的部分函数依赖。

2.



（E-R 模型 4 分，两个实体型属性少 1 个扣 0.5 分，联系类型错扣 1 分）

产品（产品号，产品名）

零件（零件号，零件名）

组装（产品号，零件号）

（关系模型 6 分，3 个关系模式各 2 分，主键错

试题七

一、单项选择题

得 分	
-----	--

(本大题共 20 小题，每小题 2 分，共 40 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

- 在数据库系统中，负责监控数据库系统的运行情况，及时处理运行过程中出现的问题，这是（ ）人员的职责
 A. 数据库管理员 B. 系统分析员
 C. 数据库设计员 D. 应用程序员
 - 在数据库三级模式中，模式的个数（ ）
 A. 只有一个 B. 可以有任意多个
 C. 与用户个数相同 D. 由设置的系统参数决定
 - 在关系数据库系统中，当关系的类型改变时，用户程序也可以不变。这是（ ）
 A. 数据的物理独立性 B. 数据的逻辑独立性
 C. 数据的位置独立性 D. 数据的存储独立性
 - 设关系 R 和 S 具有相同的目，且它们相对应的属性的值取自同一个域，则 $R-(R-S)$ 等于（ ）
 A. $R \cup S$ B. $R \cap S$
 C. $R \times S$ D. $R \div S$
 - 在关系代数中，从两个关系的笛卡尔积中选取它们属性间满足一定条件的元组的操作，称为（ ）
 A. 并 B. 选择
 C. 自然连接 D. θ 连接
- 试题（6）~（8）基于“学生—选课—课程”数据库中的三个关系是：
 $S(S\#, SNAME, SEX, AGE)$, $SC(S\#, C\#, GRADE)$, $C(C\#, CNAME, TEACHER)$
- 若要求查找“由张劲老师执教的数据库课程的平均成绩、最高成绩和最低成绩”，将使用关系（ ）。
 A. S 和 SC B. SC 和 C
 C. S 和 C D. S 、 SC 和 C

A	B	C	E
a1	b1	5	3
a2	b2	6	7
a3	b3	8	10
a4	b4	12	2

A. $R \infty S$

B. $R \infty S$

C. $R \infty S$

D. $R \infty S$

$C < E$

$C > E$

$R.B = S.B$

11. 如果要在关系 R 中插入一个元组，下面 () 元组不能插入。

A. (a2,b5,7)

B. (a6,b5,3)

C. (a7,b7,8)

D. (a8,b4,1)

12. 设有关系 $R=(A,B,C)$ ，与 SQL 语句 `select distinct A,C from R where B=5` 等价的关系代数表达式是 ()。

I. $\pi_{A,C}(\sigma_{B=5}(R))$

II. $\sigma_{B=5}(\pi_{A,C}(R))$

A. 都等价

B. 仅 I

C. 仅 II

D. 都不等价

13. 并发操作有可能引起下述 () 问题。

I. 丢失更新

II. 不可重复读

III. 读脏数据

A. 仅 I 和 II

B. 仅 I 和 III

C. 仅 II 和 III

D. 都是

14. 设有两个事务 T_1 和 T_2 ，其并发操作序列如下表所示。则下面说法中正确的是 ()

步骤	T_1	T_2
1	读A=100	
2		读A=100
3	$A \leftarrow A+10$ 写回	
4		$A \leftarrow A-10$ 写回

A. 该操作序列不存在问题

B. 该操作序列丢失更新

C. 该操作序列不能重复读

D. 该操作序列读出“脏”数据

试题 (15) ~ (17) 是基于下列描述，关系模式 $R(A, B, C, D, E)$ ，根据语义有如下函数依赖集： $F=\{A \rightarrow C, BC \rightarrow D, CD \rightarrow A, AB \rightarrow E\}$ 。

15. 下列属性组中的哪个 (些) 是关系 R 的候选码？ ()

I. (A, B)

II. (A, D)

III. (B, C)

IV. (C, D)

V. (B, D)

A. 仅 III

B. I 和 III

- A. DECLARE @Myvar INT
B. SELECT * FROM [AAA]
C. CREATE DATABASE AAA
D. DELETE * FROM AAA

51

用 SQL 的查询语句来表示，则有：

SELECT R.A,R.B,S.D,S.F FROM R,S WHERE_____。

4. “向 emp 表增加一个 telephone 列，其数据类型为 11 个字符型”的 SQL 语句是：

ALTER TABLE emp ADD telephone CHAR (11)_____。

5. 若关系模式 $R \in 1NF$ ，且对于每一个非平凡的函数依赖 $X \rightarrow Y$ ，都有 X 包含码，则 R 最高一定可以达到 BCNF_____。

6. 当对视图进行 UPDATE、INSERT、DELETE 操作时，为了保证被操作的行满足视图定义中子查询语句的谓词条件，应在视图定义语句中使用可选择项_____。

WITH CHECK OPTION_____。

7. SQL 语言支持数据库的外模式、模式和内模式结构。外模式对应于视图和部分基本表，模式对应于基本表_____，内模式对应于存储文件。

8. 设一个关系 A 具有 a1 个属性和 a2 个元组，关系 B 具有 b1 个属性和 b2 个元组，则关系 $A \times B$ 具有a1+b1个属性和a2*b2个元组。

9. 函数 $RIGHT('abcdef',2)$ 的结果是ef_____。

得 分	
得 分	

三、计算题

(本大题共 2 小题，每小题 5 分， 共 10 分)

1. 已知关系 R、S、T、U 如下所述，求关系代数表达式 $R \times S \div T - U$ 的运算结果。???????

R

S

T

U

A	B
1	a
2	b
3	a
3	b
4	a

C
x
y

C
x
y

B	C
a	x
c	z

参考答案：

$R \times S$

$R \times S \div T$

$R \times S \div T - U$

A	B	C
1	a	x
1	a	y
2	b	x
2	b	y
3	a	x
3	a	y
3	b	x
3	b	y
4	a	x

B	C
a	x
a	y

B	C
a	y

评分标准:

正确算出 $R \times S$ 2 分; 正确算出 $R \times S \div T$ 2 分; 正确算出 $R \times S \div T - U$ 1 分。

2. 已知关系模式 $R<U, F>$, 其中 $U=\{A, B, C, D, E\}$; $F=\{AB \rightarrow C, B \rightarrow D, C \rightarrow E, EC \rightarrow B, AC \rightarrow B\}$ 。求 $(AB)_{F^+}$ 。

解 设 $X^{(0)}=AB$;

- ① 计算 $X^{(1)}$: 逐一的扫描 F 集合中各个函数依赖, 找左部为 A, B 或 AB 的函数依赖。得到两个: $AB \rightarrow C, B \rightarrow D$ 。
于是 $X^{(1)}=AB \cup CD=ABCD$ 。
- ② 因为 $X^{(0)} \neq X^{(1)}$, 所以再找出左部为 $ABCD$ 子集的那些函数依赖, 又得到 $AB \rightarrow C, B \rightarrow D, C \rightarrow E, AC \rightarrow B$,
于是 $X^{(2)}=X^{(1)} \cup BCDE=ABCDE$ 。
- ③ 因为 $X^{(2)}=U$, 算法终止
所以 $(AB)_{F^+}=ABCDE$ 。

评分标准:

正确算出 $X^{(1)}=AB \cup CD=ABCD$ 2 分; 正确算出 $X^{(2)}=X^{(1)} \cup BCDE=ABCDE$ 2 分; 说明 $(AB)_{F^+}=ABCDE$ 1 分。

得 分	
-----	--

四、实际应用题 (20 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（集团实体不用画出）；（8 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。（7 分）

得 分	
-----	--

五、编程题（10 分）

假设存在名为 AAA 的数据库，包括 S（S# char(8), SN varchar(8), AGE int, DEPT varchar(20), DateT DateTime）和 SC（S# char(8), CN varchar(10), GRADE numeric(5,2)）两张表。请按下列要求写一存储过程 PROC3。

要求为：修改 SC 表中学号为@s1 的值、课程名为@c1 的值的学生的成绩为@g1 的值。

```

CREATE PROCEDURE PROC3 (1 分)
(
    @s1 char(8),@c1 varchar(10),@g1 numeric(5,2) (3 个变量定义各 1 分)
)
AS (1 分)
BEGIN (1 分)
    UPDATE SC (1 分)
        SET GRADE=@g1 (1 分)
        WHERE S#=@s1 AND CN=@c1 (2 分)
END

```

试题七参考答案与评分细则

一、单项选择题（共 20 小题，每小题 2 分，共 40 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	A	A	B	B	D	B	B	A	A	D
题号	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
答案	C	B	D	B	B	C	A	D	C	D

二、填空题（共 10 空，每空 2 分，共 20 分）。

1. _____ 空值 _____ 注：或 NULL 或空
2. _____ GRANT _____
3. _____ R.A=S.A _____
4. _____ ADD telephone CHAR (11) _____ 注：字母大、小写均可
5. _____ BCNF _____
6. _____ WITH CHECK OPTION _____
7. _____ 基本表 _____ 注：或全体基本表
8. _____ $a1+b1$ _____、_____ $a2*b2$ _____
9. _____ ef _____

三、计算题（共 2 小题，每小题 5 分，共 10 分）

- 1.

参考答案：

$R \times S$			$R \times S \div T$		$R \times S \div T \cup U$	
A	B	C	B	C	B	C
1	a	x	a	x	a	y
1	a	y	a	y		
2	b	x				
2	b	y				
3	a	x				
3	a	y				
3	b	x				
3	b	y				
4	a	x				

评分标准：
 正确算出 $R \times S$ 2 分；正确算出 $R \times S \div T$ 2 分；正确算出 $R \times S \div T \cup U$ 1 分。

2.

参考答案：

解 设 $X^{(0)}=AB$;

① 计算 $X^{(1)}$ ：逐一的扫描 F 集合中各个函数依赖，找左部为 A, B 或 AB 的函数依赖。得到两个： $AB \rightarrow C, B \rightarrow D$ 。
 于是 $X^{(1)}=AB \cup CD=ABCD$ 。

② 因为 $X^{(0)} \neq X^{(1)}$ ，所以再找出左部为 $ABCD$ 子集的那些函数依赖，又得到 $AB \rightarrow C, B \rightarrow D, C \rightarrow E, AC \rightarrow B$ ，
 于是 $X^{(2)}=X^{(1)} \cup BCDE=ABCDE$ 。

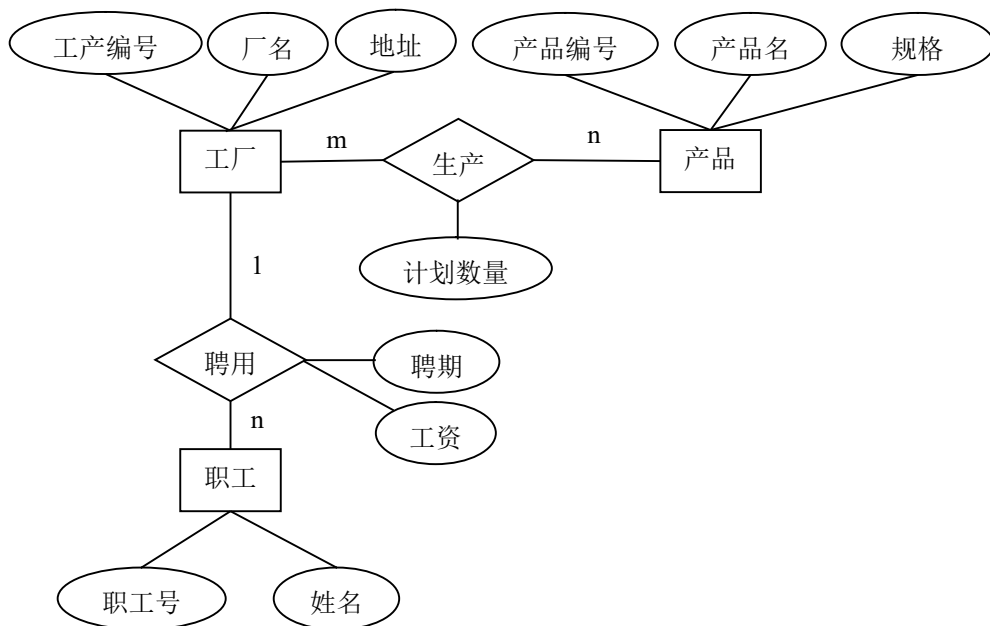
③ 因为 $X^{(2)}=U$ ，算法终止
 所以 $(AB)_{F^+}=ABCDE$ 。

评分标准：
 正确算出 $X^{(1)}=AB \cup CD=ABCD$ 2 分；正确算出 $X^{(2)}=X^{(1)} \cup BCDE=ABCDE$ 2 分；说明 $(AB)_{F^+}=ABCDE$ 1 分。

四、实际应用题（20 分）

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, 无外码;

产品: 主码是产品编号, 无外码;

职工: 主码职工号, 外码是工产编号;

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, 三个联系类型各 1 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（1 分）；
 产品：主码是产品编号（1 分）；
 职工：主码职工号（1 分），外码是工厂编号（1 分）；
 生产：主码是（工产编号，产品编号）（1 分），
 外码是工产编号（1 分）、产品编号（1 分）。

五、编程题（10 分）

参考答案：

```
CREATE PROCEDURE  PROC3                                (1 分)
(
  @s1 char(8),@c1 varchar(10),@g1 numeric(5,2)  (3 个变量定义各 1 分)
)
AS                                                    (1 分)
BEGIN                                                (1 分)
  UPDATE  SC                                          (1 分)
    SET  GRADE=@g1                                    (1 分)
    WHERE  S#=@s1  AND CN=@c1                        (2 分)
END
```

试题八

一、单项选择题

得 分	
-----	--

（本大题共 20 小题，每小题 2 分，共 40 分）

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

- 下面列出的数据管理技术发展的三个阶段中，哪个（些）阶段没有专门的软件

I.人工管理阶段 II.文件系统阶段 III.数据库阶段

2. 在关系数据库中，表（table）是三级模式结构中的（ ）

- 第(3)至(5)题是基于如下两个关系,其中雇员信息表关系 EMP 的主键是雇员号,部门信息表关系 DEPT 的主键是部门号

DEPT		
部门号	部门名	地址
01	业务部	1 号楼
02	销售部	2 号楼
03	服务部	3 号楼
04	财务部	4 号楼

- 59

- C. 数据定义 D. 数据控制
8. 设关系R和关系S的基数分别是3和4, 关系T是R与S的广义笛卡尔积, 即: $T=R \times S$, 则关系T的基数是 ()。
- A. 7 B. 9
C. 12 D. 16
9. 设属性A是关系R的主属性, 则属性A不能取空值(NULL)。这是 ()。
- A. 实体完整性规则 B. 参照完整性规则
C. 用户定义完整性规则 D. 域完整性规则
10. 在并发控制的技术中, 最常用的是封锁方法。对于共享锁(S)和排他锁(X)来说, 下面列出的相容关系中, 哪一个是不正确的? ()。
- A. X/X: TRUE 错误 B. S/S: TRUE 只有这个正确
C. S/X: FALSE 正确 D. X/S: FALSE 正确正确
11. 下面关于函数依赖的叙述中, 不正确的是 ()。
- A. 若 $X \rightarrow Y, X \rightarrow Y$, 则 $X \rightarrow YZ$ B. 若 $XY \rightarrow Z$, 则 $X \rightarrow Z, Y \rightarrow Z$
C. 若 $X \rightarrow Y, Y \rightarrow Z$, 则 $X \rightarrow Z$ D. 若 $X \rightarrow Y, Y' \subseteq Y$, 则 $X \rightarrow Y'$

第(12)至(14)题基于以下的叙述：有关系模式 A (C, T, H, R, S)，其中各属性的含义是：

C: 课程 T: 教员 H: 上课时间 R: 教室 S: 学生

根据语义有如下函数依赖集:

$$F = \{C \rightarrow T, (H, R) \rightarrow C, (H, T) \rightarrow R, (H, S) \rightarrow R\}$$

12. 关系模式 A 的码是 ()。
- A. C B. (H, R)
C. (H, T) D. (H, S)
13. 关系模式 R 的规范化程度最高达到 ()。
- A. 1NF B. 2NF
C. 3NF D. BCNF
14. 现将关系模式 A 分解为两个关系模式 $A_1(C, T)$, $A_2(H, R, S)$, 则其中 A_1 的规范化程度达到 ()
- A. 1NF B. 2NF
C. 3NF D. BCNF
15. 设有两个事务 T_1 和 T_2 , 其并发操作序列如下表所示。则下面说法中正确的是 ()

步骤	T ₁	T ₂
1	读A=100	

	A=A*2	
2		读A=200
3	ROLLBACK 恢复A=100	

- A. 该并发操作不存在问题 B. 该并发操作丢失更新
C. 该并发操作不能重复读 **D. 该并发操作读出“脏”数据**
16. 并发操作有可能引起下述（ ）问题。
I. 丢失更新 II. 不可重复读 III. 读脏数据
A. 仅 I 和 II B. 仅 I 和 III
C. 仅 II 和 III **D. 都是**
17. E-R 模型向关系模型转换是数据库设计的（ ）阶段的任务。
A. 需求分析 B. 概念结构设计
C. 逻辑结构设计 D. 物理结构设计
10. SQL 语言中，删除一个表的命令是（ ）
A. DELETE **B. DROP**
C. CLEAR D. REMOVE
19. 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，该关系模式的候选码是（ ）。
A. m 端实体的关键字
B. m 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
20. 已知关系 SPJ(S#, P#, J#, QTY), 把对关系 SPJ 的属性 QTY 的修改权授予用户张三的 T-SQL 语句是（ ）。
A. GRANT QTY ON SPJ TO 张三
B. GRANT UPDATE ON SPJ TO 张三
C. GRANT UPDATE (QTY) ON SPJ TO 张三
D. GRANT UPDATE ON SPJ (QTY) TO 张三

得 分	
-----	--

二、填空题

（本大题共 10 空，每空 2 分，共 20 分）

错填、不填均无分。

1. 在数据库的三级模式体系结构中，模式与内模式之间的映象（模式/内模式），实现了数据的物理____独立性。

2. 在 SQL 语言中, 使用_____语句收回授权。
3. 一个 SQL 语句原则上可产生或处理一组记录, 而程序语言一次只能处理一个记录, 为此必须协调两种处理方式, 这是通过使用 **游标** 机制来解决的。
4. 在“学生—选课—课程”数据库中的三个关系如下:
 S (S#, SNAME, SEX, AGE), SC (S#, C#, GRADE), C (C#, CNAME, TEACHER)。现要查找选修“数据库技术”这门课程的学生姓名和成绩, 可使用如下的 SQL 语句: SELECT SNAME, GRADE FROM S, SC, C WHERE CNAME= ‘数据库技术’ AND S.S#=SC.S# AND SC.C#=C.C#。
5. 数据库管理系统中, 为了保证事务的正确执行, 维护数据库的完整性, 要求数据库系统维护以下事务特性: 原子性、一致性、隔离性和持久性。
6. 在一个关系中, 任何 候选码中所包含的属性都称为 主属性。
7. 关系模式分解的等价性标准主要有两个, 分别为分解具有 **无损连接性**、**保持函数依赖性**。
8. 如果关系模式 R 中所有的属性都是主属性, 则 R 的规范化程度至少达到 3NF。
9. 触发器 是一种特殊的存储过程, 它可以在对一个表上进行 INSERT、UPDATE 和 DELETE 操作中的任一种或几种操作时被自动调用执行。

得 分	
得 分	

三、设计题 (10 分)

假设某商业集团数据库中有一关系模式 R 如下:

R (商店编号, 商品编号, 数量, 部门编号, 负责人)

如果规定:

- (1) 每个商店的每种商品只在一个部门销售;
- (2) 每个商店的每个部门只有一个负责人;
- (3) 每个商店的每种商品只有一个库存数量。

试回答下列问题:

- (1) 根据上述规定, 写出关系模式 R 的基本函数依赖; (3 分)
- (2) 找出关系模式 R 的候选码; (1 分)
- (3) 试问关系模式 R 最高已经达到第几范式? 为什么? (2 分)
- (4) 如果 R 不属于 3NF, 请将 R 分解成 3NF 模式集。 (4 分)

得 分	
得 分	

四、实际应用题 (20 分)

某医院病房管理系统中，包括四个实体型，分别为：

科室：科名，科地址，科电话

病房：病房号，病房地址

医生：工作证号，姓名，职称，年龄

病人：病历号，姓名，性别

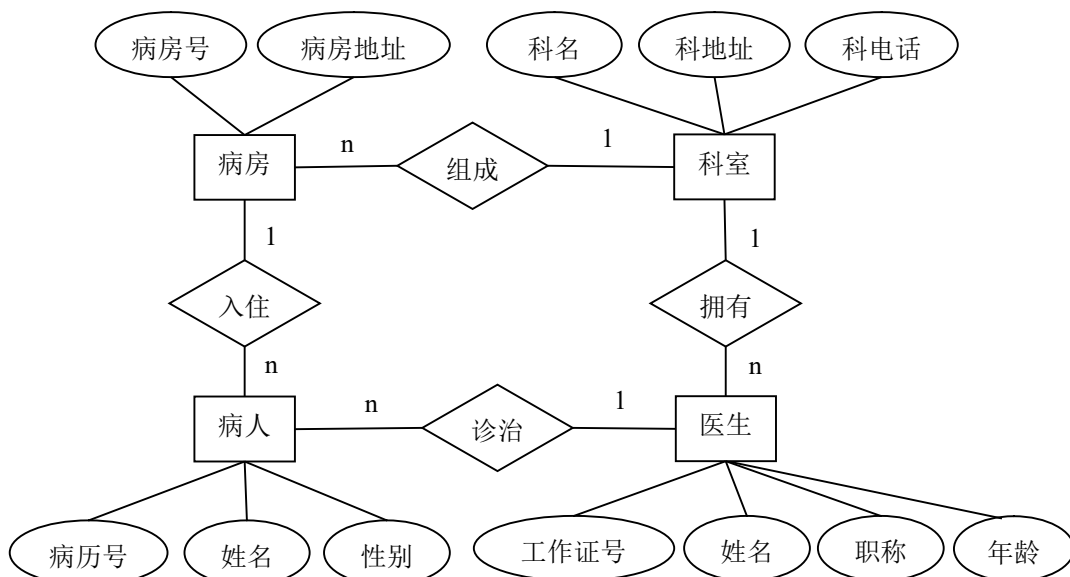
且存在如下语义约束：

- ① 一个科室有多个病房、多个医生，一个病房只能属于一个科室，一个医生只属于一个科室；
- ② 一个医生可负责多个病人的诊治，一个病人的主管医生只有一个；
- ③ 一个病房可入住多个病人，一个病人只能入住在一个病房。

注意：不同科室可能有相同的病房号。

完成如下设计：

- (1) 画出该医院病房管理系统的 E-R 图；(8 分)



- (2) 将该 E-R 图转换为关系模型；(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。(7 分)

得 分	
-----	--

五、编程题（10 分）

假设存在名为 AAA 的数据库，包括 S (S# char(8), SN varchar(8), AGE int, DEPT varchar(20), DateT DateTime) 和 SC (S# char(8), CN varchar(10), GRADE numeric(5,2)) 两张表。请按下列要求写一存储过程 PROC3。

要求为：修改 SC 表中学号为@s1 的值、课程名为@c1 的值的学生的成绩为@g1 的值。

试题八参考答案与评分细则

一、单项选择题（共 15 小题，每小题 2 分，共 30 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	A	B	D	C	C	A	B	C	A	B
题号	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
答案	B	D	B	D	D	D	C	B	C	C

二、填空题（共 10 空，每空 2 分，共 20 分）。

1. 物理
2. REVOKE
3. 游标 注：或 Cursor
4. SC.C#=C.C# 注：或 C.C#=SC.C#
5. 原子性
6. 主属性
7. 无损连接性、保持函数依赖性
8. 3NF 注：或 第三范式

9. _____ 触发器 _____

三、设计题（10 分）

参考答案：

(1) 有三个函数依赖：

(商店编号, 商品编号) → 部门编号 (1 分)

(商店编号, 部门编号) → 负责人 (1 分)

(商店编号, 商品编号) → 数量 (1 分)

(2) R 的候选码是 (商店编号, 商品编号) (1 分)

(3) 因为 R 中存在着非主属性“负责人”对候选码 (商店编号、商品编号) 的传递函数依赖 (1 分)，所以 R 属于 2NF, R 不属于 3NF (1 分)。

(4) 将 R 分解成：

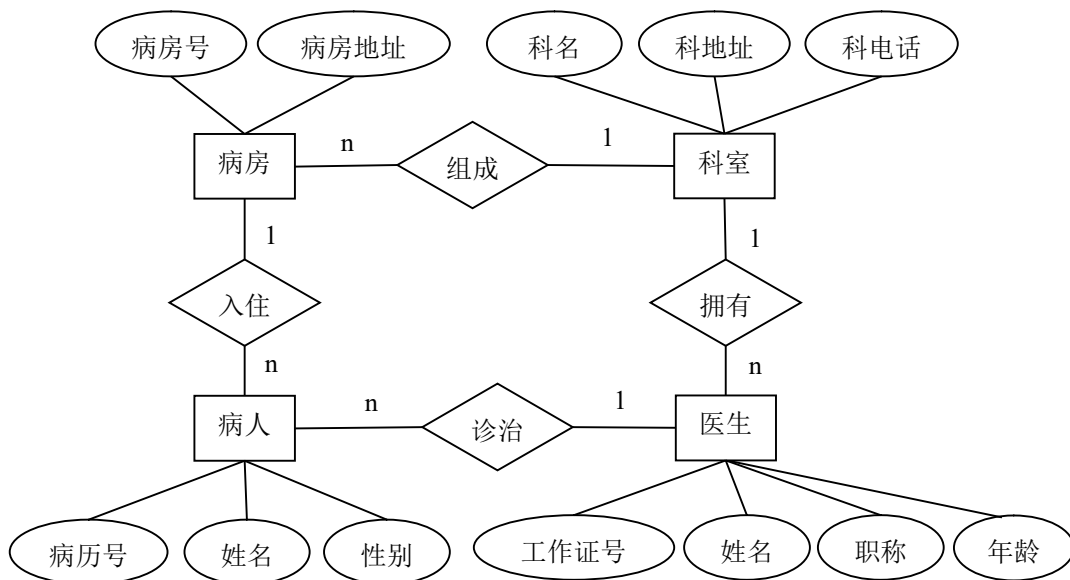
R1 (商店编号, 商品编号, 数量, 部门编号) (2 分)

R2 (商店编号, 部门编号, 负责人) (2 分)

四、实际应用题（20 分）

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:

科室 (科名, 科地址, 科电话)

病房 (病房号, 病房地址, 科名)

医生 (工作证号, 姓名, 职称, 年龄, 科名)

病人 (病历号, 姓名, 性别, 主管医生, 病房号, 科名)

(3) 每个关系模式的主码、外码如下:

科室: 主码是科名;

病房: 主码是科名十病房号, 外码是科名;

医生: 主码是工作证号, 外码是科名;

病人: 主码是病历号, 外码是科名十病房号。

评分标准:

(1) 四个联系各 1 分, 名称一定要表达联系含义, 联系类型错误不给分; 四个实体型各 1 分, 属性漏写、错写不给分。

(2) 转化后的科室关系模式、病房关系模式、医生关系模式各 1 分, 有一个属性不正确均不给分, 病人关系模式 2 分, 漏写、错写一个属性扣 1 分扣完 2 分为止。

(3) 科室: 主码是科名 (1 分);

病房: 主码是科名十病房号 (1 分), 外码是科名 (1 分);

医生: 主码是工作证号 (1 分), 外码是科名 (1 分);

病人: 主码是病历号 (1 分), 外码是科名十病房号 (1 分)。

五、编程题 (10 分)

参考答案:

```
CREATE PROCEDURE PROC3 (1 分)
(
    @s1 char(8),@c1 varchar(10),@g1 numeric(5,2) (3 个变量定义各 1 分)
)
AS (1 分)
BEGIN (1 分)
    UPDATE SC (1 分)
    SET GRADE=@g1 (1 分)
    WHERE S#=@s1 AND CN=@c1 (2 分)
END
```

试题九

一、单项选择题

(本大题共 15 小题，每小题 2 分，共 30 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

得 分	
-----	--

- 要保证数据库的数据独立性，需要修改的是（ ）。
 A. 三层模式之间的两种映射
 B. 模式与内模式
 C. 模式与外模式
 D. 三层模式
- 下列四项中说法不正确的是（ ）。
 A. 数据库减少了数据冗余
 B. 数据库中的数据可以共享
 C. 数据库避免了一切数据的重复
 D. 数据库具有较高的数据独立性
- 公司中有多个部门和多名职员，每个职员只能属于一个部门，一个部门可以有多名职员，从职员到部门的联系类型是（ ）。
 A. 多对多
 B. 一对一
 C. 多对一
 D. 一对多
- 将 E-R 模型转换成关系模型，属于数据库的（ ）。
 A. 需求分析
 B. 概念设计
 C. 逻辑设计
 D. 物理设计
- 五种基本关系代数运算是（ ）。
 A. \cup ， $-$ ， \times ， π 和 σ
 B. \cup ， $-$ ， \bowtie ， π 和 σ
 C. \cup ， \cap ， \times ， π 和 σ
 D. \cup ， \cap ， \bowtie ， π 和 σ
- 下列聚合函数中不忽略空值 (NULL) 的是（ ）。
 A. SUM (列名)
 B. MAX (列名)
 C. COUNT (*)
 D. AVG (列名)
- SQL 中，下列涉及空值的操作，不正确的是（ ）。
 A. AGE IS NULL
 B. AGE IS NOT NULL
 C. AGE = NULL
 D. NOT (AGE IS NULL)

14. 已知关系 $R=\{A, B, C, D, E, F\}$, $F=\{A \rightarrow C, BC \rightarrow DE, D \rightarrow E, CF \rightarrow B\}$ 。则 $(AB)_{F^+}$ 的闭包是 ()
- A. ABCDEF
B. ABCDE
C. ABC
D. AB
15. 设有关系 $R(A, B, C)$ 和 $S(C, D)$ 。与 SQL 语句 `select A,B,D from R,S where R.C=S.C` 等价的关系代数表达式是 ()
- A. $\sigma_{R.C=S.C}(\pi_{A,B,D}(R \times S))$
B. $\pi_{A,B,D}(\sigma_{R.C=S.C}(R \times S))$
C. $\sigma_{R.C=S.C}((\pi_{A,B}(R)) \times (\pi_D(S)))$
D. $\sigma_{R.C=S.C}(\pi_D((\pi_{A,B}(R)) \times S))$

5. 下面关于数据库模式设计的说法中正确的有（ ）
- A. 在模式设计的时候，有时候为了保证性能，不得不牺牲规范化的要求
 - B. 有的情况下，把常用属性和很少使用的属性分成两个关系，可以提高查询的速度
 - C. 连接运算开销很大，在数据量相似的情况下，参与连接的关系越多开销越大
 - D. 减小关系的大小可以将关系水平划分，也可以垂直划分

得 分	
-----	--

三、填空题

（本大题共 20 空，每空 1 分，共 20 分）

错填、不填均无分。

1. SQL 语言集数据定义、数据查询、数据操纵、数据控制功能于一体。
2. E-R 图的主要元素是实体型、属性、联系。
3. 关系系统的完整性控制包括实体完整性、参照完整性、用户定义的完整性。
4. 关系模式 R 的码都为单属性，则 R 一定是第二范式。
5. 数据库系统一般包括数据库、数据库管理系统、应用系统、数据库管理员与用户。
6. 从关系规范化理论的角度讲，一个只满足 1NF 的关系可能存在的四方面问题是：数据冗余度大、插入异常、修改异常和删除异常。
7. 如果两个实体之间具有 m:n 联系，则将它们转换为关系模型的结果是 3 个表。
8. 数据库设计的一般步骤有：需求分析、概念结构设计、逻辑结构设计、物理结构设计、数据库的实施、运行与维护等。

得 分	
得 分	

四、设计题

（本大题共 2 小题，第 1 小题 5 分，第 2 小题 15，共 20 分）

1. 设教学数据库中有三个基本表：
学生表 S (SNO, SNAME, AGE, SEX)，其属性分别表示学号、学生姓名、

年龄、性别。课程表 C (CNO, CNAME, TEACHER)，其属性分别表示课程号、课程名、上课教师名。选修表 SC (SNO, CNO, GRADE)，其属性分别表示学号、课程号、成绩。

有如下 SQL 查询语句：

```
SELECT CNO
FROM C
WHERE CNO NOT IN
  (SELECT CNO
   FROM S,SC
   WHERE S.SNO=SC.SNO
        AND SNAME='张三');
```

请完成下列问题：

(1) 用汉语句子阐述上述 SQL 语句的含义；(2 分)

(2) 用等价的关系代数表达式表示上述 SQL 查询语句。(3 分)

) $\pi_{CNO}(C) - \pi_{CNO}(\sigma_{SNAME='张三'}(S) \bowtie SC)$

2. 设有关系 R 和函数依赖 F：

R (A, B, C, D, E), F = { ABC→DE, BC→D, D→E }。

试求下列问题：

(1) 关系 R 的候选码是什么？R 属于第几范式？并说明理由。(3 分)

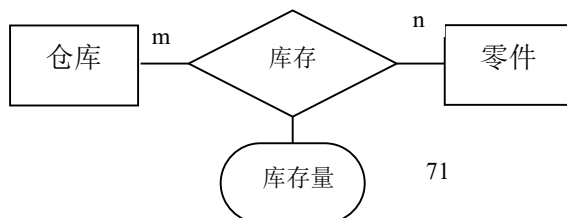
(2) 如果关系 R 不属于 BCNF，请将关系 R 逐步分解为 BCNF。(12 分)

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。

得 分	
-----	--

五、综合题 (共 20 分)

现有如下 E-R 图：



实体的主要属性如下，其中下划线部分为主码：

仓库（仓库号，仓库名，面积，货位数）

零件（零件号，零件名称，规格型号，计量单位，供货商号，价格）

库存（？，？，库存量）

1. 请在？处填上相应的属性。（2分）
2. 试用 SQL 定义上述 E-R 图中所有的实体、属性及联系，所对应的英文名称为：

Warehouse (wno, wname, square, cou)

Material (mno, mname, type, unit, cusnum, price)

Storage (？，？，storenumber)，要求反映主码和外码，其中的类型长度可以根据需要自行确定。（6分）

3. 用 SQL 与关系代数表示查询：（6分）

Create table warehouse

```
(  
    wno varchar(10) primary key,  
    wname varchar(20),  
    square number(10,2),  
    cou int)
```

建立零件表

Create table material

```
(  
    mno varchar2(10) primary key,  
    mname varchar2(20),  
    type varchar2(10),  
    unit varchar2(10),  
    cusnum varchar2(10),  
    price number(10,2))
```

建立库存表

Create table storage

```
(  
    wno varchar2(10) foreign key references warehouse(wno),  
    mno varchar2(10) foreign key references material(mno),
```


storenumber number(10,2),
primary key(wno,mno))

找出零件名为“螺丝”的零件号、所存放的仓库号、库存量。

select material.mno,wno,storenumber (1 分, mno 前无前缀不给分)

from material,storage (1 分, 2 个表任少一个不给分)

where material.mno=storage.mno and mname='螺丝' (1 分, 条件少一个不给分)

用关系代数表示:

$\pi_{\text{mno,wno,storenumber}}(\sigma_{\text{mname='螺丝'}}(\text{material}) \bowtie \text{storage})$

1 分

1 分

1 分

4. 建立一个包含仓库号、仓库名、零件号、零件名、价格、库存量的视图 VIEW1。

(6 分)

Create view VIEW1 (1 分, 少关键字或错写不给分)

As

select warehouse.wno, wname, material.mno, mname, price, storenumber

(1 分, wno 前无前缀不给分, 少属性不给分)

from warehouse, material, storage

(2 分, 少 1 个表扣 1 分, 少 2 个表不给分)

where warehouse.wno=storage.wno and material.mno=storage.mno

(2 分, 1 个条件 1 分)

试题九参考答案与评分细则

一、单项选择题 (共 15 小题, 每小题 2 分, 共 30 分)

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----

答案	A	C	C	C	A	C	C	B	C	C
题号	11	12	13	14	15					
答案	D	A	C	B	B					

二、多项选择题（共 5 小题，每小题 2 分，共 10 分）

题号	1	2	3	4	5
答案	AB	CD	BD	AD	ABCD

三、填空题（共 20 空，每空 1 分，共 20 分）。

1. 定义、查询、操纵、控制
2. 实体型、属性、联系
3. 实体完整性、参照完整性、用户定义的完整性
4. 二
5. 数据库管理系统、应用系统、数据库管理员
6. 插入异常
7. 3
8. 概念结构设计、逻辑结构设计、物理结构设计、数据库的实施

四、设计题（共 2 小题，第 1 小题 5 分，第 2 小题 15 分，共 20 分）

1、参考答案：

（1）查询张三同学没有选修的课程的课程号。（2 分）

（2） $\pi_{CNO}(C) - \pi_{CNO}(\sigma_{SNAME='张三'}(S) \bowtie SC)$ 或
 $\pi_{CNO}(C) - \pi_{CNO}(\sigma_{SNAME='张三'}(S \bowtie SC))$ （3 分）

评分标准：

（1）意思表达正确即可给分；（2）两个关系的差 1 分， $\sigma_{SNAME='张三'}$ 1 分，

S▷SC1 分。

2、参考答案:

(1) 关系 R 的候选码是 (A, B, C), $R \in 1NF$, 因为 R 中存在非主属性 D, E 对候选码 (A, B, C) 的部分函数依赖。

(2) 首先消除部分函数依赖

将关系分解为:

R1(A, B, C) (A, B, C) 为候选码,

R1 中不存在非平凡的函数依赖

R2(B, C, D, E), (B, C) 为候选码,

R2 的函数依赖集为: $F2 = \{ (B, C) \rightarrow D, D \rightarrow E \}$

在关系 R2 中存在非主属性 E 对候选码 (B, C) 的传递函数依赖, 所以将 R2 进一步分解:

R21(B, C, D), (B, C) 为候选码,

R21 的函数依赖集为: $F21 = \{ (B, C) \rightarrow D \}$

R22(D, E), D 为候选码,

R22 的函数依赖集为: $F22 = \{ D \rightarrow E \}$

在 R1 中已不存在非平凡的函数依赖, 在 R21、R22 关系模式中函数依赖的决定因素均为候选码, 所以上述三个关系模式均是 BCNF。

评分标准:

(1) 正确指明候选码为 (A, B, C) (1 分); 正确指明 $R \in 1NF$ (1 分); 正确说明 $R \in 1NF$ 的理由 (1 分)。

(2) 首先正确将 R 分解为 R1(A, B, C) (3 分) 和 R2(B, C, D, E) (3 分), 再将 R2 正确分解为 R21(B, C, D) (3 分) 和 R22(D, E) (3 分), 其中分解属性正确 1 分, 候选码指定正确 1 分, 函数依赖集书写正确 1 分。分解过程的叙述酌情扣分。

五、综合题（共 20 分）

1、 仓库号(1 分) 零件号（1 分）

2、 建立仓库表

Create table warehouse

```
(  
    wno varchar(10) primary key,  
    wname varchar(20),  
    square number(10,2),  
    cou int)
```

建立零件表

Create table material

```
(  
    mno varchar2(10) primary key,  
    mname varchar2(20),  
    type varchar2(10),  
    unit varchar2(10),  
    cusnum varchar2(10),  
    price number(10,2))
```

建立库存表

Create table storage

```
(  
    wno varchar2(10) foreign key references warehouse(wno),  
    mno varchar2(10) foreign key references material(mno),  
    storenumber number(10,2),  
    primary key(wno,mno))
```

评分标准:

3 个 primary key 各 1 分，2 个 foreign key 各 1 分，其它 1 分，根据实际情况酌情扣分。

3、 用 SQL 表示:

select material.mno, wno, storenumber (1 分, mno 前无前缀不给分)

from material, storage (1 分, 2 个表任少一个不给分)

where material.mno=storage.mno and mname='螺丝' (1 分, 条件少一个不给分)

用关系代数表示：

$$\pi_{mno, wno, storenumber}(\underbrace{\sigma_{mname='螺丝'}(material)}_{1\text{分}} \bowtie \underbrace{storage}_{1\text{分}})$$

4、

Create view VIEW1 (1 分，少关键字或错写不给分)

As

select warehouse.wno, wname, material.mno, mname, price, storenumber

(1 分，wno 前无前缀不给分，少属性不给分)

from warehouse, material, storage

(2 分，少 1 个表扣 1 分，少 2 个表不给分)

where warehouse.wno=storage.wno and material.mno=storage.mno

(2 分，1 个条件 1 分)

试题十

一、单项选择题

得 分	
-----	--

(本大题共 15 小题，每小题 2 分，共 30 分)

在每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，错选、多选或未选均无分。

- 数据库系统的特点是 ()、数据独立、减少数据冗余、避免数据不一致和加强了数据保护。

<input checked="" type="radio"/> A. 数据共享	<input type="radio"/> B. 数据存储
<input type="radio"/> C. 数据应用	<input type="radio"/> D. 数据保密
- 数据库系统中，物理数据独立性是指 ()。

<input type="radio"/> A. 数据库与数据库管理系统的相互独立
<input type="radio"/> B. 应用程序与 DBMS 的相互独立
<input checked="" type="radio"/> C. 应用程序与存储在磁盘上数据库的物理模式是相互独立的
<input type="radio"/> D. 应用程序与数据库中数据的逻辑结构相互独立
- 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. E-R 模型用于数据库设计的哪个阶段（ ）？
- A. 需求分析 **B. 概念结构设计**
- C. 逻辑结构设计 D. 物理结构设计
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. 如果在一个关系中，存在某个属性（或属性组），虽然不是该关系的主码或只是主码的一部分，但却是另一个关系的主码时，称该属性（或属性组）为这个关系的（ ）。
- A. 候选码 B. 主码
- C. 外码** D. 连接码
10. 下列关于关系数据模型的术语中，（ ）术语所表达的概念与二维表中的“行”的概念最接近？
- A. 属性 B. 关系
- C. 域 **D. 元组**
11. 假定学生关系是 S(S#, SNAME, SEX, AGE)，课程关系是 C(C#, CNAME, TEACHER)，学生选课关系是 SC(S#, C#, GRADE)。
- 要查找某个学生的基本信息及其选课的平均成绩，将使用关系（ ）

- | | |
|-----|--|
| 得 分 | |
|-----|--|

(本大题共 5 小题, 每小题 2 分, 共 10 分)

1. 在 SELECT 语句中，需要对分组情况应满足的条件进行判断时，应使用（ ）。

A. WHERE B. GROUP BY

C. ORDER BY D. HAVING

- B. 该属性有一个默认的值是“1985-01-01”

- C. 该属性的数据类型是日期时间型
- D. 该属性可以被指定为码
3. 现有学生关系 Student, 属性包括学号 (Sno), 姓名 (Sname), 所在系 (Sdept), 系主任姓名 (Mname), 课程名 (Cname) 和成绩 (Grade)。这些属性之间存在如下联系: 一个学号只对应一个学生, 一个学生只对应一个系, 一个系只对应一个系主任; 一个学生的一门课只对应一个成绩; 学生名可以重复; 系名不重复; 课程名不重复。则以下不正确的函数依赖是 ()。
- A. $Sno \rightarrow Sdept$
- B. $Sno \rightarrow Mname$
- C. $Sname \rightarrow Sdept$
- D. $(Sname, Cname) \rightarrow Grade$
4. 已知关系 R 具有属性 A, B, C, D, E, F。假设该关系有如下函数依赖 $AB \rightarrow C$, $BC \rightarrow AD$, $D \rightarrow E$, $CF \rightarrow B$, 则下列依赖蕴含于给定的这些函数依赖的有 ()。
- A. $AB \rightarrow C$
- B. $AB \rightarrow D$
- C. $AB \rightarrow E$
- D. $AB \rightarrow F$
5. 下面关于数据库设计的说法中正确的有 ()
- A. 信息需求表示一个组织所需要的数据及其结构
- B. 处理需求表示一个组织所需要经常进行的数据处理
- C. 信息需求表达了对数据库内容及结构的要求, 是动态需求
- D. 处理需求表达了基于数据库的数据处理要求, 是静态需求

得 分	
-----	--

三、填空题

(本大题共 20 空, 每空 1 分, 共 20 分)

错填、不填均无分。

1. 数据模型通常由 数据结构、数据操作、完整性约束 三个要素组成。
2. 外模式/模式映象可以保证数据和应用程序之间的 逻辑独立性；模式/内模式映象可以保证数据和应用程序之间的 物理独立性。
3. 数据操作描述的是系统的动态特性, 主要分为 查询、插入、修改、删除 四种操作。

4. SQL 语言完成核心功能只用了 9 个动词，其中完成数据控制功能的动词是 GRANT、REVOKE。
5. Armstrong 公理系统的三条推理规则是 自反律、增广律、传递律。
6. 如果关系模式 R 中所有的属性都是主属性，则 R 的规范化程度至少达到 第三范式 或 3NF。
7. SQL 语言支持数据库三级模式结构。在 SQL 中，外模式对应于 视图和部分基本表 模式对应于 基本表、内模式对应于 存储文件。
8. 已知关系 R (A, B, C, D) 和 R 上的函数依赖集 $F=\{A \rightarrow CD, C \rightarrow B\}$ ，则 R 的候选码是 A， $R \in$ 2 NF。

得 分	
得 分	

四、设计题

(本大题共 2 小题，第 1 小题 9 分，第 2 小题 15，共 24 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：
- S(SNO, SNAME, STATUS, CITY);
 - P(PNO, PNAME, COLOR, WEIGHT);
 - J(JNO, JNAME, CITY);
 - SPJ(SNO, PNO, JNO, 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 SQL 查询供应工程 J1 零件为红色的工程号 JNO (不重复)；(3 分)
- (3) 用 SQL 查询没有使用天津供应商生产的零件的工程号；(3 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：

$(S\#,CNAME) \rightarrow SNAME,SDEPT,MNAME$

$S\# \rightarrow SNAME,SDEPT,MNAME$

$(S\#,CNAME) \rightarrow GRADE$

$SDEPT \rightarrow MNAME$

试求下列问题：

(1) 关系 STUDENT 属于第几范式？（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

得 分	
-----	--

五、综合题（共 16 分）

设有商店和顾客两个实体，“商店”有属性商店编号、商店名、地址、电话，“顾客”有属性顾客编号、姓名、地址、年龄、性别。假设一个商店有多个顾客购物，一个顾客可以到多个商店购物，顾客每次去商店购物有一个消费金额和日期，而且规定每个顾客在每个商店里每天最多消费一次。试画出 E-R 图，注明属性和联系类型，并将 E-R 模型转换成关系模式，要求关系模式主码加下划线_____表示，外码用波浪线_____。(E-R 模型 7 分，关系模型 9 分)

试题十参考答案与评分细则

一、单项选择题（共 15 小题，每小题 2 分，共 30 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	A	C	D	B	B	D	C	B	C	D
题号	11	12	13	14	15					
答案	A	C	D	C	B					

二、多项选择题（共 5 小题，每小题 2 分，共 10 分）

题号	1	2	3	4	5
答案	BD	BC	CD	ABC	AB

三、填空题（共 20 空，每空 1 分，共 20 分）。

1. 数据结构、数据操作、完整性约束
2. 逻辑独立性、物理独立性
3. 查询、插入、修改、删除
4. GRANT、REVOKE
5. 自反律、增广律、传递律
6. 第三范式 或 3NF
7. 视图和部分基本表、基本表、存储文件
8. A、2

四、设计题（共 2 小题，第 1 题 9 分，第 2 题 15 分，共 24 分）

1、

(1) 参考答案:

$\pi_{JNO}(J) - \pi_{JNO}(\sigma_{CITY='天津'}(S) \bowtie SPJ \bowtie \sigma_{COLOR='红'}(P))$

评分标准:

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

(2)

参考答案 1:

```
SELECT DISTINCT JNO
FROM SPJ,P
WHERE SPJ.PNO=P.PNO AND
```

```
COLOR='红'AND  
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='J1'2 分, 3 个条件每错一个扣 1 分, 扣完 2 分为止。

参考答案 2:

```
SELECT DISTINCT SNO  
FROM SPJ  
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')2 分, 无 JNO='J1'、PNO IN、SELECT PNO FROM P WHERE COLOR='红'均扣 1 分, 扣完 2 分为止。

(3)

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，三个条件少一个不给分。

```

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。

2、参考答案:

- (1) 关系 STUDENT 是 1NF，因为 F 中存在非主属性 SNAME,SDEPT,MNAME 对候选码 (S#,CNAME) 的部分函数依赖。
- (2) 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

F1 = { S#→SNAME,SDEPT,MNAME }

R2(S#,CNAME,GRADE), (S#, CNAME) 为候选码

F2={ (S#,CNAME) →GRADE }

在关系 R1 中存在非主属性对候选码的传递函数依赖 S#→SDEPT, 所以将 R1 进一步分解:

R11(S#,SNAME,SDEPT) , S#为候选码

F11 = { S#→SNAME,SDEPT }

R12(SDEPT,MNAME) , SDEPT 为候选码

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。

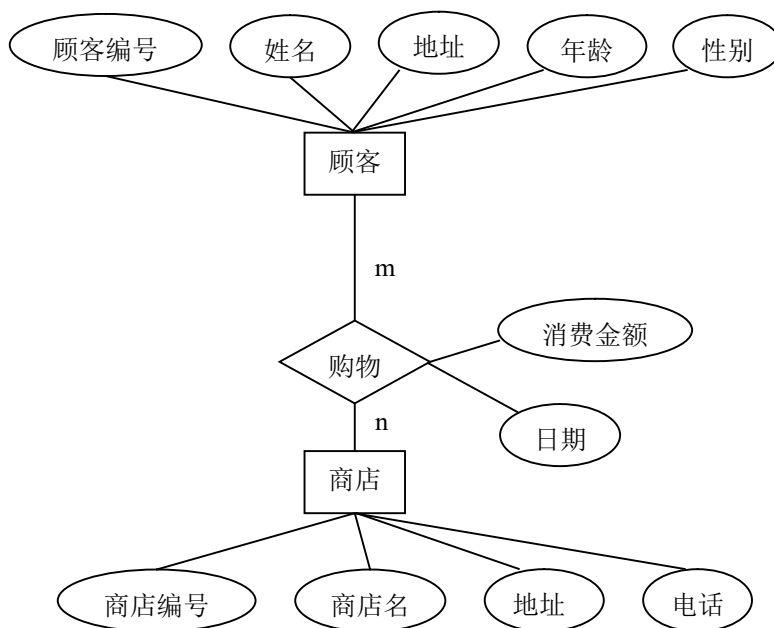
评分标准:

- (1) 回答 R 是 1NF 并正确说明理由 3 分，没有正确回答出理由扣 1 分。

- (2) 首先正确将 R 分解为 R1(S#,SNAME,SDEPT,MNAME) (3 分) 和 R2(S#,CNAME,GRADE) (3 分), 再将 R1 正确分解为 R11(S#,SNAME,SDEPT) (3 分) 和 R12(SDEPT,MNAME)) (3 分), 其中分解属性正确 1 分, 候选码指定正确 1 分, 函数依赖集书写正确 1 分。分解过程的叙述酌情扣分。

五、综合题 (共 16 分)

E-R 模型: (共 7 分)



(两个实体型各 2 分, 属性错扣 1 分, 购物联系的两个属性各 1 分, 联系类型 1 分)

关系模型: (共 9 分)

顾客 (顾客编号, 姓名, 地址, 年龄, 性别) (2 分, 主码 1 分, 其它 1 分)

商店 (商店编号, 商店名, 地址, 电话) (2 分, 主码 1 分, 其它 1 分)

购物 (顾客编号, 商店名称, 日期, 消费金额)

(5 分, 主码 2 分, 两上外码各 1 分, 其它 1 分)