### 这本书的题库



8. 数据库系统的核心是\_\_\_\_

9. 下述关于数据库系统的正确叙述是

D. 数据库系统比文件系统能管理更多的数据

①A. 数据独立性 B. 逻辑独立性 C. 管理规范性 D. 数据的共享

②A. 数据独立性 B. 物理独立性 C. 逻辑独立性 D. 管理规范性

## 第一章

一选择题: 1. 在数据管理技术的发展过程中,经历了人工管理阶段、文件系统阶段和数据库系统阶段。在这几个阶段中,数据独立性最高的是 阶段。 A. 数据库系统 B. 文件系统 C. 人工管理 D. 数据项管理 2. 数据库的概念模型独立于\_\_\_\_\_ A. 具体的机器和 DBMS B. E-R 图 C. 信息世界 D. 现实世界 3. 数据库的基本特点是\_\_\_ A. (1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据独立性 (4) 统一管理和控制 B. (1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据独立性 (4) 统一管理和控制 C. (1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据互换性 **公**居冗余小,易扩充 (4)统一管理和控制 (2)数据独立惨(3)数据冗余小,易扩充 (4)统一管理和控制 D. (1)数据非结构化 5. 数据库中存储的是\_ B. 数据模型 C. 数据以及数据之间的联系 D. 信息 6. 数据库中,数据的物理独立性是指 A. 数据库与数据库管理系统的相互独立 B. 用户程序与 DBMS 的相互独立 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相互独立 7. . 数据库的特点之一是数据的共享,严格地讲,这里的数据共享是指 \_\_ A. 同一个应用中的多个程序共享一个数据集合 B. 多个用户、同一种语言共享数据 C. 多个用户共享一个数据文件 D. 多种应用、多种语言、多个用户相互覆盖地使用数据集合

\_\_\_\_\_\_。A. 数据库 B. 数据库管理系统 C. 数据模型 D. 软件工具

A. 数据库系统减少了数据冗余 B. 数据库系统避免了一切冗余 C. 数据库系统中数据的一致性是指数据类型一致

11.	. 数据库(DB)、数据库系统(DBS)和数据库管理系统(DBMS)三者之间的关系是答案: A。
	A. DBS 包括 DB 和 DBMS B. DDMS 包括 DB 和 DBS C. DB 包括 DBS 和 DBMS D. DBS 就是 DB, 也就是 DBMS
12.	. 在数据库中,产生数据不一致的根本原因是。
	A. 数据存储量太大 B. 没有严格保护数据 C. 未对数据进行完整性控制 D. 数据冗余
13.	. 数据库管理系统(DBMS)是A. 数学软件 B. 应用软件 C. 计算机辅助设计 D. 系统软件
14.	. 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
15.	. 数据库系统的最大特点是。
	A. 数据的三级模式和二级映像 B. 数据共享性 C. 数据的结构化 D. 数据独立性
16.	. 数据库管理系统能实现对数据库中数据的插入、修改和删除等操作,这种功能称为。
	A. 数据定义功能 B. 数据管理功能 C. 数据操纵功能 D. 数据控制功能
1	17. 数据库管理系统是。
	A. 操作系统的一部分 B. 在操作系统支持下的系统软件 C. 一种编译程序 D. 一种操作系统
1	18.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
1	19 数据库系统的数据独立性是指B。
	A. 不会因为数据的变化而影响应用程序 B. 不会因为系统 <b>数据存储</b> 结构与数据逻辑结构的变化而影响应用程序
	C. 不会因为存储策略的变化而影响存储结构 D. 不会因为某些存储结构的变化而影响其他的存储结构
3	20.实体是信息世界中的术语,与之对应的数据库术语为 A. 文件 B. 数据库 C. 字段 D. 记录
	21. 层次型、网状型和关系型数据库划分原则是。
- 2	N.
112	THE REST OF A SAME SAME STATE OF THE SAME STATE
2	22.传统的数据模型分类,数据库系统可以分为三种类型。
	A. 大型、中型和小型 B. 西文、中文和兼容 C. 层次、网状和关系 D. 数据、图形和多媒体
2	23. 层次模型不能直接表示A. 1:1关系
2	24. 数据库技术的奠基人之一 E.F. Codd 从 1970 年起发表过多篇论文,主要论述的是。
	A. 层次数据模型 B. 网状数据模型 C. 关系数据模型 D. 面向对象数据模型

答案: 1-5AABBC 6-10 CDBABB 11-15 ADDAA 16-20CBDBD DCCC

### 二、填空题

1. 数据管理技术经历了<u>人工管理</u>、<u>文件系统</u>和 <u>数据库系统</u>三个阶段。 答案:①人工管理 ②文件系统 ②数据库系统

2. 数据库是长期存储在计算机内、有组织的、可共享的数据集合。 答案: ①组织 ②共享

3.	DBMS 是指它是位于用户和③之间的一层管理软件。 答案: ①数据库管理系统 ②用户 ③操作系统
4.	数据库管理系统的主要功能有 <u>数据定义功能</u> 、数据库的组织存储和管理、 <u>数据操纵功能</u> 、数据库的运行管理和数据库的建立以及
维	护等几个方面。
	答案:①数据定义功能 ②数据操纵功能
5.	数据独立性又可分为逻辑数据独立性 和 物理数据独立性。 答案: ①逻辑数据独立性 ②物理数据独立性
6.	当数据的物理存储改变了,应用程序不变,而由 DBMS 处理这种改变,这是指数据的_物理独立性。 答案: 物理独立性
7.	数据模型是由数据结构、数据操作和完整性约束三部分组成的。 答案:①数据结构 ②数据操作 ③完整
性组	约束
8	数据结构是对数据系统的静态特性的描述,数据操作是对数据库系统的动态特性的描述。  答案:①数据结构  ②数
据担	操作
9.	数据库体系结构按照_模式、
式	
10.	实体之间的联系可抽象为三类,它们是_1:1、1:m和和。 答案: ①1:1 ②1:m ②m:n
11.	数据冗余可能导致的问题有和②。 答案:①浪歌字储空间及修改麻烦 ②潜在的数据不一致性
	第2章深系数据库
<b>—</b> ,	、选择题
	关系数据库管理系统应能实现的专门关系运算发扬
	A. 排序、索引、统计 B. 选择、投影、连接 C. 关联、更新、排序 D. 显示、打印、制表
2,	关系模型中,一个关键字是。
	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惟一标识该关系模式中任何元组的属性组成 D. 以上都不是
3,	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
4,	关系运算中花费时间可能最长的运算是。 A. 投影 B. 选择 C. 笛卡尔积 D. 除
5.	关系模式的任何属性 A. 不可再分 B. 可再分 C. 命名在该关系模式中可以不惟一 D. 以上都不是
6.	在关系代数运算中,五种基本运算为。
	A. 并、差、选择、投影、自然连接 B. 并、差、交、选择、投影
	C. 并、差、选择、投影、乘积 D. 并、差、交、选择、乘积
7、	设有关系 R,按条件 f 对关系 R 进行选择,正确的是A. R×R B. R $\triangleright \triangleleft$ R C. $\sigma$ f (R) D. $\Pi$ f (R)

### 二、填空题

1、一个关系模式的定义格式为\_\_\_\_\_。 答案:关系名(属性名1,属性名2,…,属性名n)

A	В	С	D	Е
---	---	---	---	---

2、. 一个关系模	莫式的定义主要包括关系名	、属性名 _		属性类型	`		
属性长度	和关键字	。 答案: ①关系名	②属性名	③属性类型	④属性长度	⑤关键字	
3、. 关系代数运	运算中,传统的集合运算有 <u>①</u>	、②、③和	<u>(4)</u> °	答案: ①笛卡尔积	②并 ③交	き ④差	
4、关系代数运算	算中,基本的运算是①	,,,	<u>4</u> 和 <u>⑤</u> 。	答案: ①并 ②差	<b>③笛卡尔积</b>	④投影	⑤选择
5、关系代数运算	算中,专门的关系运算有		和_				
6、关系数据库中	中基于数学上两类运算是关系	代数和关系注	演算	。答案: ①关系(	弋数 ②关系演算		
7、. 已知系(系:	编号,系名称,系主任,电话	舌,地点)和学生(学号,	姓名, 性别,	入学日期, 专业,	系编号)两个关系	,系关系	的主关链

字是 ① , 系关系的外关键字 ② , 学生关系的主关键字是 ③ ,

外关键字\_④\_ 答案: ①系

编号 ②无 ③学号 ④系编号

三、应用题:

关系R和S如下图所示,试计算R÷S。

کرز		В	С	D
	a	b	С	d
	a	b	е	f
	a	b	h	k
	b	d	е	f
	b	d	d	1
	С	k	С	d
	С	k	е	f

С	D
С	d
е	f

S

# 第3章关系数据库标准语言 SQL

### 一、选择题

A. 过程化 B. 非过程化 C. 格式化 D. 导航式

0	河南大学考试墙 QQ:2139034 2、SQL 语言是 语言。	1270
۷,		
	A. 层次数据库 B. 网络数据库 C. 关系数据库 D. 非数据库	
3、	3、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	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	<b>燥纵</b>
4、	4、SQL 语言具有两种使用方式,分别称为交互式 SQL 和。	
	A. 提示式 SQL B. 多用户 SQL C. 嵌入式 SQL D. 解释式 SQL	
5、	5、假定学生关系是 S (S#, SNAME, SEX, AGE),课程关系是 C (C#, CNAME, TEACHI	ER),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	
6、	6、若用如下的 SQL 语句创建一个 student 表:	
	CREATE TABLE student (NO C(4) NOT NULL,	
	NAME C(8) NOT NULL,	0
	SEX C(2),	270
	AGE N(2))	2)x,
	NAME C(8) NOT NULL,  SEX C(2),  AGE N(2))  可以插入到 student 表中的是。  A. ('1031', '曾华', 男, 23) B. ('1031', '曾华', NULL,  C. (NULL, '曾华', '男', '23') D. ('1031', '男', 23	3
	A. ('1031', '曾华', 男, 23) B. ('1031', '曾华', 别, 23)	NULL)
	C. (NULL, '曾华', '男', '23') D. ('1031', '男', 23	3)
7. 🏻	7. 略	
第8	第8到第11题基于这样的三个表即学生表 S、文程表 C 和学生选课表 SC,它们的	3结构如下:
	S(S#, SN, SEX, AGE, DEPT)	
	C (C#, CN)	
	SC(S#, C#, GRADE)	
	其中: S#为学号, SN 为姓名, SEX 为性别, AGE 为年龄, DEPT 为系别, C#为i	果程号,CN 为课程名,GRADE 为成绩。
8、	8、检索所有比"王华"年龄大的学生姓名、年龄和性别。正确的 SELECT 语句是	
	A. SELECT SN, AGE, SEX FROM S	ELECT SN, AGE, SEX FROM S
	WHERE AGE>(SELECT AGE FROM S	WHERE AGE>(SELECT AGE
	WHERE SN=' 王华')	WHERE SN='王华')
	B. SELECT SN, AGE, SEX D. SI	ELECT SN, AGE, SEX FROM S
	FROM S	WHERE AGE>王华. AGE

WHERE SN=' 王华' 9、检索选修课程 "C2" 的学生中成绩最高的学生的学号。正确的 SELECT 语句是

A. SELECT S# FROM SC WHERE C#=' C2' AND GRAD>=C. SELECT S# FROM SC (SELECT GRADE FROM SC WHERE C#=' C2' AND GRADE NOT IN WHERE C#=' C2') (SELECT GRADE FROM SC B. SELECT S# FROM SC WHERE C#=' C2') WHERE C#=' C2' AND GRADE IN D. SELECT S# FROM SC WHERE C#=' C2' AND GRADE>=ALL (SELECT GRADE FROM SC WHERE C#=' C2') (SELECT GRADE FROM SC WHERE C#=' C2') 10、检索学生姓名及其所选修课程的课程号和成绩。正确的 SELECT 语句是 A. SELECT S. SN, SC. C#, SC. GRADE C. SELECT S. SN, SC. C#, SC. GRADE FROM S FROM S, SC WHERE S. S#=SC. S# WHERE S. S#=SC. S# B. SELECT S. SN, SC. C#, SC. GRADE D. SELECT S. SN, SC. C#, SC. GRADE FROM SC WHERE S. S# = SC. GRADE 11、检索选修四门以上课程的学生总成绩(不统计不及格的课程),并要求按单数表的降序排列出来。正确的 SELECT 语句是\_ C SELECT S# FORM SC A. SELECT S#, SUM(GRADE) FROM SC WHERE GRADE >= 60 WHERE C#= "C2" AND GRADE NOT IN GROUP BY S# (SELECT GRADE FORM SC HAVING COUNT (\*) > = 4WHERE C#= "C2" ) ORDER BY 2 DESC D. SELECT S# FORM SC WHERE C#= "C2" AND GRADE> = ALL B. SELECT S# FORM SC WHERE C#= "C2" AND GRADE IN (SELECT GRADE FORM SC WHERE C#= "C2" ) (SELECT GRADE FORM SC WHERE C#= "C2") 答案: BCBCD BXADC A 二、填空题 1、SQL 是\_\_结构化查询语言\_\_\_\_\_。 答案:结构化查询语言 2、视图是一个虚表,它是从 ① 中导出的表。在数据库中,只存放视图的 ② ,不存放视图的 ③ 。 答案:①一个或几个基本表 (或视图) ②定义 ③视图对应的数据 3、设有如下关系表 R: R (No, NAME, SEX, AGE, CLASS) 主关键字是 NO

其中 NO 为学号, NAME 为姓名, SEX 为性别, AGE 为年龄, CLASS 为班号。

写出实现下列功能的 SQL 语句。

①插入一个记录(25, "李明", "男", 21, "95031");	。①INSERT INTO R VALUES (25, '李明', '男', 21, '95031'
②插入"95031"班学号为30、姓名为"郑和"的学生记录;	。②INSERT INTO R(NO, NAME, CLASS) VALUES(30, '郑和', '95031'
③将学号为 10 的学生姓名改为"王华";。 ③UPD	DATE R SET NAME=' 王华' WHERE NO=' 10'
④将所有"95101"班号改为"95091";。 ④UPDA	TE R SET CLASS=' 95091' WHERE CLASS=' 95101'
⑤删除学号为 20 的学生记录; 。⑤DELETE FROM R	WHERE NO=20
⑥删除姓"王"的学生记录;。 ⑥DELETE FROM R W	THERE NAME LIKE ' 王%'
第三章附加题(本章会出大题)	
1、设学生课程数据库中有三个关系:	
学生关系 S(S#, SNAME, AGE, SEX)   学习关系 SC(S#	,C#,GRADE) 课程关系 C(C#,CNAME)
其中 S#、C#、SNAME、AGE、SEX、GRADE、CNAME 分别	表示学号、课程号、姓名、年龄、性别、成绩和课程名。
用 SQL 语句表达下列操作	
(1)检索选修课程名称为"MATHS"的学生的学号与姓名 (2) 核	金索至少学习 保程号为 "C1"和 "C2"的学生的学号
(3)检索年龄在18到20之间(含18和20)的女生的学号、姓名	和年(1) 检索平均成绩超过 80 分的学生学号和平均成绩
(5)检索选修了全部课程的学生姓名(6)检索选修了三门课以上	学生的姓名
答案: (1) SELECT S#, SNAME	GROUP BY S#
FROM S, SC, C	HAVING AVG (GRADE) > 80
WHERE S. S#=SC. S#	(5) SELECT SNAME
AND C.C#=SC.C#	FROM S
AND CNAME=' MATHS'	WHERE NOT EXISTS
(2) SELECT S#	(SELECT *
FROM SC	FROM C
WHERE CNO=' C1' AND S# IN( SELECT S#	WHERE NOT EXISTS
FROM SC	(SELECT *
WHERE CNO=' C2')	FROM SC
(3) SELECT S#, SNAME, AGE	WHERE S#=S. S# AND C#=C. C#
FROM S	)
WHERE AGE BETWEEN 18 AND 20	)
(4) SELECT S# , AVG(GRADE) '平均成绩'	(6) SELECT SNAME
FROM SC	FROM S, SC

WHERE S.S#=SC.S#

FROM SC

GROUP BY SNAME GROUP BY SNo

HAVING COUNT(\*)>3

HAVING COUNT (\*) >= 3)

select sname from student where sno in(SELECT SNO

2、设学生-课程数据库中包括三个表:

学生表: Student (Sno, Sname, Sex, Sage, Sdept) 课程表: Course (Cno, Cname, Ccredit)

学生选课表: SC(Sno, Cno, Grade) 其中 Sno、Sname、Sex、Sage、Sdept、 Cno、Cname、Ccredit 、Grade 分别表示学号、 姓名、性别、年龄、所在系名、课程号、课程名、学分和成绩。

试用 SQL 语言完成下列项操作: (1) 查询选修课程包括"1042"号学生所学的课程的学生学号(例 47)

- (1) 创建视图  $S_CS_VIEW$ ,包括 CS 系学生的学号,姓名,性别。
- (3) 通过上面第2题创建的视图修改数据,把王平的名字改为王慧平

(4) 创建一选修数据库课程信息的视图,视图名称为 datascore\_view,包含学文姓名、成绩

答案: (1)SELECT DISTINCT SNO

FROM SC SCX

WHERE NOT EXISTS

WHERE Scheot='CS'

(SELECT\*

(3)UPDATE S\_CS\_VIEW

FROMSCSCY

SETSNAME= 王慧平
WHERESNAME= 王平

WHERESCY.SNO='1042' AND

(4) CREATE VIEW datascore\_view

(SELECT\*

NOTEXISTS

AS

FROM SCSCZ

SELECT SNO 学号、SNAME 姓名、GRADE成绩

WHERESCZSNO=SCX.SNOAND

FROM STUDENT,SC,COURSE

SCZ.CNO=SCY.CNO));

WHERE STUDENT SNO=SC SNO

(2) CREATEVIEW S CS VIEW

AND COURSE CNO=SC.CNO

AS

ANDCNAME=' 数据库'

# 第4章数据库的安全性

一、选择题

答案: INSERT, DELETE, UPDATE

1、下面哪个不是数据库系统必须提供的数据控制功能。
A. 安全性 B. 可移植性 C. 完整性 D. 并发控制
2、保护数据库,防止未经授权的或不合法的使用造成的数据泄漏、更改破坏。这是指数据的。
A. 安全性 B. 完整性 C. 并发控制 D. 恢复
3、数据库的
4、在数据系统中,对存取权限的定义称为。A. 命令 B. 授权 C. 定义 D. 审计
5、数据库管理系统通常提供授权功能来控制不同用户访问数据的权限,这主要是为了实现数据库的。
A. 可靠性 B. 一致性 C. 完整性 D. 安全性
6、下列 SQL 语句中,能够实现"收回用户 ZHAO 对学生表(STUD)中学号(XH)的修改权"这一功能的是
A. REVOKE UPDATE(XH) ON TABLE FROM ZHAO  B. REVOKE UPDATE(XH) ON TABLE FROM PUBLIC
C. REVOKE UPDATE(XH) ON STUD FROM ZHAO  D. REVOKE UPDATE(XH) ON STUD FROM PUBLIC
7、把对关系 SC 的属性 GRADE 的修改权授予用户 ZHAO 的 SQL 语句是
A) GRANT GRADE ON SC TO ZHAO
C) GRANT UPDATE (GRADE) ON SC TO ZHAO GRANT UPDATE ON SC (GRADE) TO ZHAO
8、在 SQL Server 中删除触发器用( )。A. KOLIBACK B. DROP C. DELALLOCATE D. DELETE
答案: BABBD CCB
二、填空题
1、安全性控制的一般方法有①、②、③、④和视图的保护五级安全措施。答案:①用户标识鉴定 ②存取控制 ③审计 ④数据加
2、存取权限包括两方面的内容,一个是 <u>①</u> ,另一个是 <u>②</u> 。  答案: ①要存取的数据对象  ②对此数据对象进行操作的类型
3、在数据库系统中对存取权限的定义称为授权 答案:授权
4、在 SQL 语言中,为了数据库的安全性,设置了对数据的存取进行控制的语句,对用户授权使用 <u>①</u> 语句,收回所授的权限使用_
语句。 答案: ①GRANT ②REVOKE
5、DBMS 存取控制机制主要包括两部分: 自主存取控制,_强制存取控制。 答案: 强制存取控制
6、 当对某一表进行诸如( )、( )、( ) 这些操作时,SQL Server 就会自动执行触发器所定义的 SQL 语句。

## 第5章数据库完整性

一、选择题:

1,	在数据库系统中,保证数据及语义正确和有效的功能是 ( )A.并发控制 B.存取控制 C.安全控制 D.完整性控制
2,	关于主键约束以下说法错误的是 ( )
A.	一个表中只能设置一个主键约束 B.允许空值的字段上不能定义主键约束
C.;	允许空值的字段上可以定义主键约束 D.、可以将包含多个字段的字段组合设置为主键
3、	在表或视图上执行除了( )以外的语句都可以激活触发器。A.Insert B. Delete C. Update D.Create
4、	数据库的是指数据的正确性和相容性。A. 安全性 B. 完整性 C. 并发控制 D. 恢复
5、	在数据库的表定义中,限制成绩属性列的取值在0到100的范围内,属于数据的约束。
Α,	实体完整性 B、参照完整性 C、用户自定义 D、用户操作
答	案: DCDBC
_	、填空题
1.	数据库的完整性是指数据的 ① . ② 和 ③ 。答案: ①实体文单性 ②参照完整性 ③用户定义完整性
2,	实体完整性是指在基本表中,主属性不能取空值。 答案: 主属性不能取空值
3,	参照完整性是指在基本表中,。
4、	为了保护数据库的实体完整性,当用户程序对 <b>实</b> 设进行更新使主码值不惟一时,DBMS 就。答案: 拒绝此操作
	第6章关系数据理论
	一、选择题
1,	关系规范化中的删除操作异常是指
Α.	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
2,	设计性能较优的关系模式称为规范化,规范化主要的理论依据是。
	A. 关系规范化理论 B. 关系运算理论 C. 关系代数理论 D. 数理逻辑
3,	规范化过程主要为克服数据库逻辑结构中的插入异常,删除;异常以及的缺陷。
	A. 数据的不一致性 B. 结构不合理 C. 冗余度大 D. 数据丢失
4,	当关系模式 R(A, B) 已属于 3NF, 下列说法中

A. 它一定消除了插入和删除异常 B. 仍存在一定的插入和删除异常 C. 一定属于 BCNF D. A 和 C 都是

5、关系模型中的关系模式至少是\_\_\_\_\_\_A. 1NF B. 2NF C. 3NF D. BCNF

### 河南十学老法博

河南大学考试墙 QQ:2139034270 6、在关系 DB 中,任何二元关系模式的最高范式必定是 A. 1NF B. 2NF C. 3NF D. BCNF
7、候选关键字中的属性称为。 A. 非主属性 B. 主属性 C. 复合属性 D. 关键属性
8、消除了部分函数依赖的 1NF 的关系模式,必定是。A. 1NF B. 2NF C. 3NF D. 4NF
9、关系模式的候选关键字可以有 <u>①</u> ,主关键字有 <u>②</u> 。 A. 0 个 B. 1 个 C. 1 个或多个 D. 多个
10、根据关系数据库规范化理论,关系数据库中的关系要满足第一范式。下面"部门"关系中,因哪个属性而使它不满足第一范
式?。 部门(部门号,部门名,部门成员,部门总经理)
A. 部门总经理 B. 部门成员 C. 部门名 D. 部门号
答案: ADACBA BDDCBD
二、填空题
1、在关系 A(S, SN, D)和 B(D, CN, NM)中, A 的主键是 S, B 的主键是 D, 则 D 在 S 中称为。答案:外部键
2、对于非规范化的模式, 经过
答案:①使属性域变为简单域 ②消除非主属性对主关键字的部分依赖③消除非主属性对主关键字的传递依赖
3、在关系数据库的规范化理论中,在执行"分解"时,必须遵守规范化原则:保持原有的依赖关系和无损连接性。 答案:无
损连接性
三、综合练习
1、已知学生关系模式
S(Sno, Sname, SD, Sdname, Course, Grade)
其中: Sno 学号、Sname 姓名、SD 系名、Sdname 系主任名人的urse 课程、Grade 成绩。
(1)写出关系模式 S 的基本函数依赖和主码。
(2)原关系模式 S 为几范式? 为什么?分解成家 —
(3) 将关系模式分解成 3NF, 并说明为什么
(1)写出关系模式 S 的基本函数依赖和主码。
答: 关系模式 S 的基本函数依赖如下:
Sno→Sname, SD→Sdname, Sno→SD, (Sno, Course) →Grade
关系模式 S 的码为: (Sno, Course)。
(2)原关系模式 S 为几范式? 为什么? 分解成高一级范式,并说明为什么?
答:原关系模式 S 是属于 1NF 的,码为(Sno, Course),非主属性中的成绩完全依赖于码,而其它非主属性对码的函数依赖为部分函
数依赖,所以不属于 2NF。
消除非主属性对码的函数依赖为部分函数依赖,将关系模式分解成 2NF 如下:
S1(Sno, Sname, SD, Sdname)
S2(Sno, Course, Grade)

(3)将关系模式分解成 3NF,并说明为什么?

答:将上述关系模式分解成 3NF 如下:

关系模式 S1 中存在 Sno→SD, SD→Sdname, 即非主属性 Sdname 传递依赖于 Sno, 所以 S1 不是 3NF。进一步分解如下:

S11 (Sno, Sname, SD) S

S12(SD, Sdname)

分解后的关系模式 S11、S12 满足 3NF。

对关系模式 S2 不存在非主属性对码的传递依赖,故属于 3NF。所以,原模式 S(Sno, Sname, SD, Sdname, Course, Grade) 按如下分解满足 3NF。

S11 (Sno, Sname, SD)

S12(SD, Sdname)

S2(Sno, Course, Grade)

课程名₽	教师名₽	教师地址₽
C1₽	马千里↩	D1 + <sup>J</sup>
C24J	于得水↩	D1 ← <sup>J</sup>
C3+ <sup>J</sup>	余快↩	D2↔
C4+ <sup>3</sup>	于得水↩	D1₽

,	9 10 19
课程名₽	教师名₽
C1+J	马千里↩
C2← <sup>J</sup>	于得水↩
C3↔	余快↩
C4+7	于得水↩



2、设有如下关系 R (假设每门课程只有一名教师教)

(1)它为第几范式? 为什么?

(2)是否存在删除操作异常?若存在,则说明是在什么方况下发生的?

(3)将它分解为高一级范式,分解后的关系是如何解决分解前可能存在的删除操作异常问题?

(1)它为第几范式? 为什么?

解: 它是 2NF。 因为 R 的候选关键字为"课程名"。 依赖关系:课程名→教师名,教师名 → 课程名,教师名→教师地址,所以课程名→教师地址。即存在非主属性"教师地址"对候选关键字课程名的传递函数,因此 R 不是 3NF。但:因为不存在非主属性对候选关键字的部分函数依赖,所以 R 是 2NF。

(2)是否存在删除操作异常?若存在,则说明是在什么情况下发生的?

解:存在。当删除某门课程时会删除不该删除的教师的有关信息。

(3)将它分解为高一级范式,分解后的关系是如何解决分解前可能存在的删除操作异常问题?

解:分解为高一级范式如图所示。

R1 如下:

R2 如下:

分解后,若删除课程数据时,仅对关系 R1 操作,教师地址信息在关系 R2 中仍然保留,不会丢失教师方面的信息。

## 第7章数据库设计

### 一、选择题

1,	在数据库设计中,用	J E-R 图来描述信息结	的但不涉及信息在计	算机中的表示,它	它是数据库设计的	阶段。	
	A. 需求分析	B. 概念设计	C. 逻辑设计	D. 物理设计			
2,	在关系数据库设计中	1,设计关系模式是_	的任务	o			
	A. 需求分析阶段	B. 概念设计	- 阶段 C. 逻辑	揖设计阶段	D. 物理设计阶段		
3,	数据库物理设计完成	<b>泛</b> 后,进入数据库实施	5阶段,下列各项中不	属于实施阶段的二	工作是	.0	
	A. 建立库结构	B. 扩充功能	C. 加载数据	D. 系统调试			
4、	在数据库的概念设计	一中,最常用的数据模	英型是	•			
	A. 形象模型	B. 物理模型	C. 逻辑模型	D. 实体联系	模型		
E	5、从 E-R 模型关系向	关系模型转换时,—	个 M:N 联系转换为关	系模型时,该关系	模式的关键字是		
	A. M端实体的关键	建字 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	
6	6、概念模型独立于	A.	E-R模型 B.硬	件设备和 DBMS	C. 操作系统和 DBMS	D. DBMS	
7	7、数据流程图(DFD)	是用于描述结构化方	5法中阶段的	323	B. 详细设计		D. 程序编码
8	3、下图所示的 E-R 图	转换成关系模型,可	以转换为	_关系模式。	\$\hat{\begin{array}{c}\hat{\chi}}\hat{\chi} \\ \hat{\chi}	D. 4 个	
借阅日期 (位置)							
			$\int$ $\cdot$	S A SERVICE	(577781)		
借书人 借问 图书							
	$\mathcal{L}$		XXX		作者		
	借料证	( 株名 ) ( 単作	※ 単編書	(日本代)	其名		

答案: bcbdc bcc

### 二、填空题

- 1、数据库设计的几个步骤是\_\_\_\_\_。答案:需求分析,概念设计,逻辑设计,物理设计,系统实施,系统运行和维护
- 2、在数据库设计中,把数据需求写成文档,它是各类数据描述的集合,包括数据项、数据结构、数据流、数据存储和数据加工过程等的

描述,通常称为\_\_\_\_。答案:数据字典

### 三、应用题

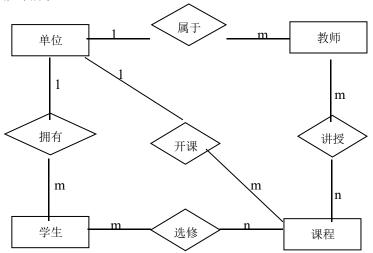
设有如下实体:学生:学号、单位、姓名、性别、年龄、选修课程名 课程:编号、课程名、开课单位、任课教师号 教师:教师号、姓名、性别、职称、讲授课程编号 单位:单位名称、电话、教师号、教师名

上述实体中存在如下联系:

(1).一个学生可选修多门课程,一门课程可为多个学生选修;(2).一个教师可讲授多门课程,一门课程可为多个教师讲授;(3).一

个单位可有多个教师,一个教师只能属于一个单位。

#### ● 全局 E-R 图如下所示。



全局 E-R 图

为避免图形复杂,下面给出各实体属性:

单位:单位名、电话 学生:学号、姓名、性别、年龄

教师: 教师号、姓名、性别、职称 课程: 编号、课程号

(3). 该全局 E-R 图转换为等价的关系模型表示的数据库逻辑结构如下:

单位(单位名,电话) 教师(教师号,姓名,性别,职称,单位各次)课程(课程编号,课程名,单位名)

学生(学号,姓名,性别,年龄,单位名) 讲授(教师号,发明号) 选修(学号,课程编号)

# 第8. 章数据库编程

### 一、选择题

- 1、修改存储过程使用的语句是()。
- A. ALTER PROCEDURE B. DROP PROCEDURE C. INSERT PROCEDUE D. DELETE PROCEDUE
- 2、创建存储过程的语句是()。
- A. ALTER PROCEDURE B. DROP PROCEDURE C. CREATE PROCEDUE D. INSERT PROCEDUE
- 3、下面()组命令,将变量 count 值赋值为 1。

### A. DECLARE @count int B. DIM count=1

SELECT @count=1

C. DECLARE count int D. DIM @count

SELECT count=1 SELECT @count=1

4 在 SQL Server 中删除存储过程用( )。A. ROLLBACK B. DROP PROC C. DELALLOCATE D. DELETE PROC

5. 在 SQL Server 编程中,可使用 ( ) 将多个语句捆绑。A. { } B. BEGIN-END C. ( ) D. [ ]

答案: acabb

二、填空题

- 1、 存储过程是存放在 ( ) 上的预先定义并编译好的 T-SQL 语句。 答案: SQL SERVER 服务器上
- 3、游标是系统为用户开设的一个( ),存放 SQL 语句的执行结果 答案:数据缓冲区

## 第10章数据库恢复技术

1,			MS 的基本单位,T	它是用户定义的一组逻辑	<b>量一致的程序序列</b> 。	
	Α.	程序	B. 命令	C. 事务	D. 文件	
2,	事务	<b>各的原子性是指</b>	_			
	Α.	事务中包括的所有	<b>有操作要么都做,</b>	要么都不做 B. 事	务一旦提交,对数据库的改变是	永久的
	С.	一个事务内部的搜	操作及使用的数据	对并发的其他事务是隔	离的 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
3,	事务	子的一致性是指 <u></u>		o		
	Α.	事务中包括的所有	<b>育操作要么都做</b> ,	要么都不做 B.	事务一旦提交,对数据为的改变	是永久的
	С.	一个事务内部的护	操作及使用的数据	对并发的其他事务是隔	离的 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
4、	事务	<b>务的隔离性是指</b>			0	
	A	. 事务中包括的所	有操作要么都做,	要么都不做 B.	事务一旦提交,对数据学的改变	是永久的
	С.	一个事务内部的搜	操作及使用的数据	对并发的其他事务是隔	离的 D. 事分为须是使数据库	从一个一致性状态变到另一个一致性状态
5、	事务	务的持续性是			. Wile	
	Α.	事务中包括的所有	<b>有操作要么都做,</b>	要么都不做 B. 事	<b>发</b> 提交,对数据库的改变是	:永久的
	С.	一个事力内部的抽	操作及使用的数据	对并发的其他事务是强	离的 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
6、	若数	数据库中只包含成功	<b></b>	,则此数据 <b>在</b> 就称为处	于	
	Α.	安全 B、	. 一致 C. 不	安全 7. 不一致		
7、	若系	系统在运行过程中,	由于某种原因,	造成系统停止运行,至	(使事务在执行过程中以非控制	方式终止,这时内存中的信息丢失,而存
储	在外	存上的数据未受影	响,这种情况称为	h		
	Α.	事务故障	B. 系统故障	C. 介质故障	D. 运行故障	
8,	若系	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	钟情况称为。
	Α.	事务故障	B. 系统故障	C. 介质故障	D. 运行故障	
9、		用来	记录对数据库中数	数据进行的每一次更新	操作。	
	Α.	后援副本	B. 日志文件	C. 数据库 I	). 缓冲区	
10	、用·	于数据库恢复的重	要文件是		o	
	Α.	数据库文件 B.	索引文件	C. 日志文件 I	). 备注文件	
11	、数:	据库恢复的基础是	利用转储的冗余数	数据。这些转储的冗余	数据包括。	
	Α.	数据字典、应用和	呈序、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
	С.	日志文件、数据风	车后备副本	D. 数据字典、	应用程序、数据库后备副本	

答案: cadcb bbcbc c

一、填空题

1,	
2,	. 若事务在运行过程中,由于种种原因,使事务未运行到正常终止点之间就被撤消,这种情况就称为。答案:事务故障
3,	数据库恢复是将数据库从
4,	数据库系统在运行过程中,可能会发生故障。故障主要有①、②、介质故障和③四类。答案:①事务故障②系统故障③计算机病量
5,	数据库系统是利用存储在外存上其他地方的
	答案: ①冗余数据 ②后援副本 ③日志文件

# 第11章 并发控制

一、 选择题:

1、. 设有两个事务 T1、T2, 其并发操作如下所示, 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	Т2	1393/2
①读 A=10		
2	读 A=10	
③A=A-5 写回		NAME OF THE PARTY
4	A=A-8 写回	

2、设有两个事务 T1、T2, 其并发操作如下所示, 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
①读 A=10, B=5	读 A=10
②③读 A=20, B=5 求和 25 验	A=A*2 写回
证错	

- 3、设有两个事务 T1、T2, 其并发操作如下所示, 下列评价正确的是\_\_\_\_。

  - 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		
	①读 A=100			
	丁族 A-100			
	A=A*2 写回	读 A=10		
	2			
	③ROLLBACK 恢复 A=100			
4,	解决并发操作带来的数据不一致性。	总是普遍采用	<u> </u>	
	A. 封锁 B. 恢复 (	C. 存取控制 D. 协	商	
5	5、若事务 T 对数据 R 已经加 X 锁,贝	则其他事务对数据 R		
	A. 可以加 S 锁不能加 X 锁	B. 不能加 S 锁可以加 X も	货 C.可以加 S 锁也可以加 X 锁	D. 不能加任何锁
6	6、关于"死锁",下列说法中正确的	的是	•	
	A. 死锁是操作系统中的问题,	数据库操作中不存在 B. 右	数据库操作中防止死锁的方法是禁	禁止两个用户同时操作数据库
	C. 当两个用户竞争相同资源时	不会发生死锁 D.只有出	3现并发操作时, 有可能出现死领	<b></b>
7	·、对并发操作若不加以控制,可能给		——问题· ① ② ③	
	A. 不安全 B. 死锁	C. 死机 D. 不一到	* 12.00 N	
8	3、并发操作会带来哪些数据不一致(	±	7 7 V	
	A. 丢失修改、不可重复读、脏	ク/ 卖、死锁 B. 不可重要す	<b>〉</b> 、脏读、死锁	
	C. 丢失修改、脏读、死锁	1,000	夏读、脏读	
		2/11/1		
	答案:bcdad ddd			
ţ	真空题			
1	、DBMS 的基本工作单位是事务,它	是用户定义的一组逻辑一致	女的程序序列;并发控制的主要方》	法是机制。 答案:封锁
2	?、有两种基本类型的锁,它们是	① 和 ②	。答案: ①共享锁 ②排它	2锁