

数据库通关题库

第一章

— j	选择	i:	
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,数据独立性质	表高的是
阶	段。	O. C.	
	A.	数据库系统 B. 文件系统 C. 人工管理 D. 数据项管理 答案: A	
2.	数据	车的概念模型独立于。。	
	A.	具体的机器和 DBMS B. E-R 图 C. 信息世界 D. 现实世界 答案: A	
3.	数据	幸的基本特点是。	
	A.	(1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据独立性 (3)数据冗余大,易移植 (4)统一管理和控制	
	В.	(1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据独立性 (3)数据冗余小,易扩充 (4)统一管理和控制	
	С.	(1)数据可以共享(或数据结构化) (2)数据互换性 (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 (2)数据独立性 (3)数据冗余小,易扩充 (4)统一管理和控制 答:	案: B
4			
	A.	数据库系统 B. 数据库 C. 数据库管理系统 D. 数据结构 答案: B	
5.	数据	车中存储的是。	
	A.	数据 B. 数据模型 C. 数据以及数据之间的联系 D. 信息 答案: C	
6.	数据	车中,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 答案	€: C
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.	司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 答案	€: D
8. ‡	据库	统的核心是。	
	A.	数据库 B. 数据库管理系统 C. 数据模型 D. 软件工具 答:	案: B
9.	下过	关于数据库系统的正确叙述是。	
	Α.	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	
	D.	数据库系统比文件系统能管理更多的数据 答案: A	
10.	数	数据库的结构划分成多个层次,是为了提高数据库的和。	
	1	数据独立性 B. 逻辑独立性 C. 管理规范性 D. 数据的共享	
	2	数据独立性 B. 物理独立性 C. 逻辑独立性 D. 管理规范性 答案: ①B	②B
11.	数	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。	
	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	
	答	E: A	
12.	在	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 答案: D	
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 答案: D	
14. 数据库管理系统(DBMS)的主要功能是。	
A. 修改数据库 B. 定义数据库 C. 应用数据库 D. 保护数据库 答案: B	
15. 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 答案: A	
16 据库系统的最大特点是。	
A. 数据的三级抽象和二级独立性 B. 数据共享性 C. 数据的结构化 D. 数据独立性 答	案: A
17. 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,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 答案: C	
18. 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 答	案: B
19. 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 答案: D	
20 据库系统的数据独立性是指。	
A. 不会因为数据的变化而影响应用程序 B. 不会因为系统数据存储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 答案	€: B
21. 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 答案: D	
22 次型、网状型和关系型数据库划分原则是。	
A. 记录长度 B. 文件的大小 C. 联系的复杂程度 D. 数据之间的联系 答案: D	
23. 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 答案: C	
24. 层次模型不能直接表示。	
A. 1:1关系 B. 1:m关系 C. m:n关系 D. 1:1和1:m关系 答案: C	
25. 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: C	
二、填空题	
1. 数据管理技术经历了	统
2. 数据库是长期存储在计算机内、有	
3. DBMS 是指 ① 它是位于 ② 和 ③ 之间的一层管理软件。	
4. 数据库管理系统的主要功能有① 、② 、数据库的运行管理和数据库的建立以及维护等 4 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	
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。 答案: 物理独立性	
7. 数据模型是由	整性约束
8	②数据操
作	
9. 数据库体系结构按照 ① 、 ② 和 ③ 三级结构进行组织。 答案: ①模式 ②外模式	③内模式
10. 实体之间的联系可抽象为三类,它们是 <u>①</u> 、 <u>②</u> 和 <u>③</u> 。 答案: ①1:1 ②1:m ②m:	n
11. 数据冗余可能导致的问题有	女性
三: 简答题:	

1. 什么是数据库?

答: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。数据库是按某种数据模型进行组织的、存放在外存储器上,且可被多个用户同时使用。因此,数据库具有较小的冗余度,较高的数据独立性和易扩展性。

- 2. 什么是数据库的数据独立性?
 - 答:数据独立性表示应用程序与数据库中存储的数据不存在依赖关系,包括逻辑数据独立性和物理数据独立性。

逻辑数据独立性是指局部逻辑数据结构(外视图即用户的逻辑文件)与全局逻辑数据结构(概念视图)之间的独立性。当数据库的全局逻辑数据结构(概念视图)发生变化(数据定义的修改、数据之间联系的变更或增加新的数据类型等)时,它不影响某些局部的逻辑结构的性质,应用程序不必修改。

物理数据独立性是指数据的存储结构与存取方法(内视图)改变时,对数据库的全局逻辑结构(概念视图)和应用程序不必作修改的一种特性,也就是说,数据库数据的存储结构与存取方法独立。

- 3. 什么是数据库管理系统?
- 答: 数据库管理系统(DBMS) 是操纵和管理数据库的一组软件,它是数据库系统(DBS)的重要组成部分。不同的数据库系统都配有各自的 DBMS,而不同的 DBMS 各支持一种数据库模型,虽然它们的功能强弱不同,但大多数 DBMS 的构成相同,功能相似。
- 一般说来,DBMS 具有定义、建立、维护和使用数据库的功能,它通常由三部分构成:数据描述语言及其翻译程序、数据操纵语言及其处理程序和数据库管理的例行程序。
- 4. 什么是数据字典?数据字典包含哪些基本内容?

答:数据字典是数据库系统中各种描述信息和控制信息的集合,它是数据库设计与管理的有力工具,是进行详细数据收集和数据分析 所获得的主要成果。数据字典的基本内容有:数据项、数据结构、数据流、数据存储和处理过程 5 个部分。

第2章关系数据库

	第 2 早大系 织 仿件
_	、选择题
1,	关系数据库管理系统应能实现的专门关系运算包括。
	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 答案: B
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 答案: C
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 答案: D
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 答案: C
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 答案: A
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 答案: C
7,	设有关系 R, 按条件 f 对关系 R 进行选择, 正确的是。
A.	$R \times R$ B. $R \triangleright \triangleleft R$ C. $\sigma f(R)$ D. $\Pi f(R)$
	F 答案: C
8,	如图所示,两个关系 R1 和 R2,它们进行
	R2



R1

	KI	
A	В	С
A	1	X
С	2	Y
D	1	у

D	Е	М
1	М	I
2	N	J
5	М	K

R3

A	В	С	D	Е
A	1	X	М	I
С	1	Y	М	I
С	2	у	N	J

A. 交 B. 并 C. 笛卡尔积 D. 连接

答案: D

	India album terret
_	埴空颙

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)

3、. 关系代数运算中,传统的集合运算有______、_______。__________。 答案: ①笛卡尔积

②并 ③交 ④差

7、 已知系(系编号,系名称,系主任,电话,地点)和学生(学号,姓名,性别,入学日期,专业,系编号)两个关系,系关系的主关键字是<u>①</u>,系关系的外关键字<u>②</u>,学生关系的主关键字是<u>③</u>,外关键字<u>④</u> 答案:①系编号 ②无 ③学号 ④系编号 三、应用题:

设有如下所示的关系 S(S#, SNAME, AGE, SEX)、C(C#, CNAME, TEACHER)和 SC(S#, C#, GRADE),试用关系代数表达式表示下列查询语句:

- (1)检索"程军"老师所授课程的课程号(C#)和课程名(CNAME)。
- (2) 检索年龄大于 21 的男学生学号(S#) 和姓名(SNAME)。
- (3) 检索至少选修"程军"老师所授全部课程的学生姓名(SNAME)。
- (4) 检索"李强"同学不学课程的课程号(C#)。
- (5) 检索至少选修两门课程的学生学号(S#)。
- (6) 检索全部学生都选修的课程的课程号(C#) 和课程名(CNAME)。
- (7) 检索选修课程包含"程军"老师所授课程之一的学生学号(S#)。
- (8) 检索选修课程号为 k1 和 k5 的学生学号(S#)。
- (9) 检索选修全部课程的学生姓名(SNAME)。
- (10) 检索选修课程包含学号为 2 的学生所修课程的学生学号(S#)。
- (11) 检索选修课程名为 "C语言"的学生学号(S#) 和姓名(SNAME)。
- 解:本题各个查询语句对应的关系代数表达式表示如下:
- (1). ΠC#, CNAME(σ TEACHER= '程军'(C))
- (2). ΠS#, SNAME(σAGE>21 \(\rightarrow SEX="男"(C))



答案: B

- (3). ΠSNAME{s▷◁ [ΠS#, C# (sc) ÷ ΠC#(σ TEACHER= '程军' (C))]}
- (4). ПC#(C)- ПC#(σSNAME='李强'(S) ▷< SC)
- (5). $\Pi S \# (\sigma [1] = [4] \land [2] \neq [5] (SC \times SC))$
- (6). $\Pi C \#$, $CNAME(C \triangleright \triangleleft (\Pi S \#, C \# (sc) \div \Pi S \# (S)))$
- (7). ΠS#(SC▷◁ ΠC#(σTEACHER= '程军' (C)))
- (8). $\Pi S\#, C\# (sc) \div \Pi C\# (\sigma C\#='k1' \lor C\#='k5' (C))$
- (9). $\Pi SNAME\{s \triangleright \triangleleft [\Pi S\#, C\# (sc) \div \Pi C\#(C)]\}$
- (10). $\Pi S\#, C\# (sc) \div \Pi C\# (\sigma S\#=' 2' (SC))$
- (11). ∏S#, SNAME {s▷◁ [∏S#(SC▷◁ σCNAME= 'C 语言' (C))]}

关系 R 和 S 如下图所示, 试计算 R÷S。

R

A	В	С	D
a	b	С	d
a	b	e	f
a	b	h	k
b	d	е	f
b	d	d	1
с	k	с	d
с	k	e	f

S С D d

第3章关系数据库标准语言 SQL

	2生 43	西田
_,	选择	巡

1,	SQL 语言是的语言,易学习。
	A. 过程化 B. 非过程化 C. 格式化 D. 导航式 答案: B
2、	SQL 语言是 语言。
	A. 层次数据库 B. 网络数据库 C. 关系数据库 D. 非数据库 答案: C
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
	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 答案: B
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 答案: C
5,	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 答案: D
6、	如下面的数据库的表中,若职工表的主关键字是职工号,部门表的主关键字是部门号,SQL 操作
	A. 从职工表中删除行('025','王芳','03',720) B. 将行('005,','乔兴','04',750)插入到职工表中

的语言, 易学习,

C. 将职工号为,'001'的工资改为700 D. 将职工号为,'038'的部门号改为'03'

7、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,

上岸吧教育新版资料	微信公众号:shang-an-ba(扫码关注更多)_
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, NULL)
C. (NULL,'曾华','男','23') D. ('1031', NULL,'	男', 23) 答案: B
第8到第11题基于这样的三个表即学生表S、课程表C和学生选	课表 SC,它们的结构如下:
S(S#, SN, SEX, AGE, DEPT)	
C (C#, CN)	
SC(S#, C#, GRADE)	10°
其中: S#为学号, SN 为姓名, SEX 为性别, AGE 为年龄, DEP	T 为系别,C#为课程号,CN 为课程名,GRADE 为成绩。
8、检索所有比"王华"年龄大的学生姓名、年龄和性别。正确的	j SELECT 语句是。
A. SELECT SN, AGE, SEX FROM S	C. SELECT 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. SELECT SN, AGE, SEX FROM S
FROM S	WHERE AGE>王华. AGE
WHERE SN= "王华" 答案: A	
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	. —
A. SELECT S# FORM SC WHERE C#= "C2" AND GRAD>=	C. SELECT S# FORM SC
(SELECT GRADE FORM SC	WHERE C#= "C2" AND GRADE NOT IN
WHERE C#= "C2")	(SELECT GRADE FORM SC
B. SELECT S# FORM SC	WHERE C#= "C2")
WHERE C#= "C2" AND GRADE IN	D. SELECT S# FORM SC
(SELECT GRADE FORM SC	WHERE C#= "C2" AND GRADE>=ALL
WHERE C#= "C2")	(SELECT GRADE FORM SC
答案: D	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 SELE	CT 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	FROM S. SC
WHERE S. S#=SC. GRADE	
答案: C	

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),并要求按总成绩的降序排列出来。正确的 SELECT 语句是_____

GROUP BY S#

ORDER BY 2 DESC

HAVING COUNT (*) >=4 WHERE C#= "C2" AND GRADE

A. SELECT S#, SUM (GRADE) FROM SC



微信公众号: shang-an-ba (扫码关注更多) 上岸吧教育新版资料 WHERE C#= "C2" AND GRADE NOT IN (SELECT GRADE FORM SC (SELECT GRADE FORM SC WHERE C#= "C2") WHERE C#= "C2") B. SELECT S# FORM SC D. SELECT S# FORM SC WHERE C#= "C2" AND GRADE IN WHERE C#= "C2" AND GRADE>=ALL (SELECT GRADE FORM SC (SELECT GRADE FORM SC WHERE C#= "C2") WHERE C#= "C2") C. SELECT S# FORM SC 录; _____。 答案:D 二、填空题 ③将学号为10的学生姓名改为"王华"; 1、SQL 是 __。 答案:结构化查询语言 ④将所有"95101"班号改为"95091"; 2、视图是一个虚表,它是从 ① 中导出的表。在数据库中,只 ⑤删除学号为 20 的学生记录; 存放视图的 ② ,不存放视图的 ③ 。 答案: ①一个或几个 ⑥删除姓"王"的学生记录: 基本表 ②定义 ③视图对应的数据 答案: ①INSERT INTO R VALUES (25, "李明", "男", 21, "95031") 3、设有如下关系表 R: ②INSERT INTO R(NO, NAME, CLASS) VALUES(30, "郑和", R(No, NAME, SEX, AGE, CLASS) "95031") 主关键字是 NO ③UPDATE R SET NAME="王华"WHERE NO=10 其中 NO 为学号, NAME 为姓名, SEX 为性别, AGE 为年龄, CLASS 为班号。 @UPDATE R SET CLASS= "95091" WHERE CLASS= "95101" 写出实现下列功能的 SQL 语句。 ⑤DELETE FROM R WHERE NO=20 ① 插入一个记录(25, "李明", "男", 21, ⑥DELETE FROMR WHERE NAME LIKE "王%" "95031"): AND CNAME=' 数据库' ②插入"95031"班学号为30、姓名为"郑和"的学生记》 第4章数据库的安全性 一、选择题 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 答案:B 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_ B. 完整性 C. 并发控制 是指数据的正确性和相容性。 3、数据库的 B. 完整性 C. 并发控制 A. 安全性 D. 恢复 4、在数据系统中,对存取权限的定义称为_____ 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

答案: C

B) GRANT UPDATE ON SC TO ZHAO

on sc



C) GRANT UPDATE (GRADE) ON SC TO ZHAO D) GRANT UPDATE ON SC	(GRADE) IO ZHAO 合条: し
8、在 SQL Server 中删除触发器用 ()。	
A. ROLLBACK B. DROP C. DELALLOCATE D. DELETE	答案: B
二、填空题	
1、保护数据安全性的一般方法是。 答案: 设置用户标识和存取权际	投控制
2、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用户标证	只鉴定 ②存取控制 ③审计 ④数据加密
3、存取权限包括两方面的内容,一个是①,另一个是②。 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
4、在数据库系统中对存取权限的定义称为。 答案: 授权	100
5、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 <u>②</u>
语句。 答案: ①GRANT ②REVOKE	
6、DBMS 存取控制机制主要包括两部分: 自主存取控制,。 答案: 强制	存取控制
7、 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。
答案: INSERT, DELETE, UPDATE	.~
第5章数据库完整性	
가 전 11년	70.
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	答案: D
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	答案: C
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	答案: D
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	答案: B
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。
A、 实体完整性 B、参照完整性 C、用户自定义 D、用户操作	答案: C
二、填空题	
1. 数据库的完整性是指数据的 ① . ② 和 ③ 。答案: ①实体完整性 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,。 答案: 主属性不能取空值	
3、参照完整性是指在基本表中,。 答案:外码可以是空值或者另一	个关系主码的有效值
4、为了保护数据库的实体完整性,当用户程序对主码进行更新使主码值不惟一时,DBMS 就_	。答案: 拒绝此操作
三、设计题	
在学生课程管理数据库中创建一触发器,当向学生选课表插入记录时,检查该记录的学	号在学生表中是否存在,检查该记录的课程号
在课程表中是否存在,及选课成绩是否在0到100范围,若有一项为否,则不允许插入。	
答案:	
create trigger stu ins tri	



	for insert	■R⊆
	as	
	begin	
	declare @s# char(6), @c# char(5), @grade int	
	select @s#=sno,@c#=cno,@grade=score	
	from inserted	
	if (@s# not in(select sno from student)) or (@c# not in (select cno from course))or	(@grade not between 0 and 100)
	rollback transaction	
	else	100.
	print '成功插入'	
	end	
	第6章关系数据理论	
	一、选择题	2/0
1.	关系规范化中的删除操作异常是指	(0)
- `	4	並该插入的数据未被插入
	答案: ①A ②D	T WILL CHI SKIP CHILL
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 答案:	A
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	
,	A. 数据的不一致性 B. 结构不合理 C. 冗余度大 D. 数据丢失 答案:	С
4.	当关系模式 R(A, B) 已属于 3NF, 下列说法中	
- 1	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 答案: B
5.	关系模型中的关系模式至少是。	D. W. J. C. H. J. C. L.
	A. 1NF B. 2NF C. 3NF D. BCNF	答案: A
6、	在关系 DB 中,任何二元关系模式的最高范式必定是。	178
	A. 1NF B. 2NF C. 3NF D. BCNF	答案: D
7、	在关系模式 R 中, 若其函数依赖集中所有候选关键字都是决定因素,则 R 最高范式是	
	A. 2NF B. 3NF C. 4NF D. BCNF 答案: C	
8,	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 答案: B	
9、	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 答案: B	
10	、关系模式的候选关键字可以有	
	A. 0 个 B. 1 个 C. 1 个或多个 D. 多个 答案: ①C	②B
11	、关系模式的分解。	
	A. 惟一 B. 不惟一 答案: B	
12	、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: B	
	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

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____。 答案:无损连接性

三、概念解释:

1、 平凡的函数依赖

在关系模式 R(U)中, 对于 U 的子集 X 和 Y,

如果 $X \rightarrow Y$, 但 $Y \subseteq X$, 则称 $X \rightarrow Y$ 是非平凡的函数依赖

2、 非平凡的函数依赖

在关系模式 R(U)中, 对于 U 的子集 X 和 Y,

若 $X \rightarrow Y$, 但 $Y \subseteq X$, 则称 $X \rightarrow Y$ 是平凡的函数依赖

四、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、Course 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? 分解成高一级范式,并说明为什么?
- (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) 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)

2、设有如下关系 R



课程名₽	教师名↩	教师地址↩	
C1← ^J	马千里↩	D1 ← ^J	_
C2+ ^J	于得水↩	D1 ← ^J	
C34 ^J	余快↩	D2+ ^J	
C44 ³	于得水↩	D1 ↔	

- (1) 它为第几范式? 为什么?
- (2)是否存在删除操作异常?若存在,则说明是在什么情况下发生的?
- (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:

,	2. %	
课程名₽	教师名↩	Ç
C1← ^J	马千里↩	4
C2←	于得水↩	
C3←	余快↩	
C4€ ³	于得水↩	

教师名↩	教师地址↩
马千里↩	D1+
于得水↩	D1+1
余块。	D2+3

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。

- 3、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;

答:关系模式 S 的基本函数依赖如下: (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; 答:关系模式 R 的码为: (商店编号,商品编号,部门编号)。
- (3) 试问关系模式 R 最高已经达到第几范式? 为什么? 答: 原关系模式 R 是属于 1NF 的,码为(商店编号,商品编号,部门编号),非主属性对码的函数依赖全为部分函数依赖,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:

R1(商店编号, 商品编号, 部门编号, 数量)

R2(商店编号,部门编号,负责人)

(4) 如果 R 不属于 3NF, 请将 R 分解成 3NF 模式集。

答:将 R 分解为



R1(商店编号,商品编号,部门编号,数量)

R2(商店编号,部门编号,负责人)

分解后的 R 不存在传递的函数依赖, 所以分解后的 R 已经是第 3NF

第7章数据库设计

		—,	选择题												
1,	在数	据卢	岸设计中,	用 E-F	图来描述	k信息结	构但不	涉及信息	在计算机中	的表示	,它是数	据库设计的	勺	阶段	
	A.	需才		Е	. 概念设	: 计	C.	逻辑设计	D	物理证	设计		答案: B		
2、	在关	系数	数据库设计	中,说	设计关系模	莫式是		的 [,]	任务。						
	A.	需才	成分析阶段		B. 相	(念设计)	阶段	C.	逻辑设计	阶段	D.	物理设计	阶段	答案: C	
3、	数据	库物	物理设计完	成后,	进入数据	居库实施	阶段,	下列各项	中不属于第	施阶段	的工作是	<u>L</u>	0		
	A.	建立	立库结构	Е	. 扩充功	能	C.	加载数据	D	系统认	間试			答案: B	
4、	在数	据卢	军的概念设	计中,	最常用的	的数据模型	型是_		0					,0,	
	A.	形象	象模型	Е	. 物理模	型	C.	逻辑模型	D	实体取	关系模型		C	答案: D	
5、	从E	-R 相	模型关系向	关系植	莫型转换时	力, 一个	M:NE	联系转换为)关系模型	时,该:	关系模式	的关键字是		<u>) </u>	
	A.	M 端	岩实体的关键	建字	B. N 端实	体的关键	建字	C. M 端室	实体关键字	与N端	实体关键	字组合 D.	重新选理	权其他属性	答案: C
6、	当局	部 E	3-R 图合并	成全局	号E-R图的	寸可能出3	现冲突	,不属于	合并冲突的	是			<i>y</i>		
	A.	属性	生冲突	E	. 语法冲	突	C.	结构冲突	D	命名》	中突			答案: B	
7、	概念	模型	包独立于				_°								
	A.	E-R	模型	E	. 硬件设	:备和 DBM	IS	C. 操作	系统和 DB	MS	D. DBM	3	答	案: B	
8,	数据	流利	呈图 (DFD)	是用	于描述结	构化方法	中		阶段	的工具。	5				
	A.	可有	亍性分析	E	. 详细设	:计	C.	需求分析	D	程序编	扁码				
	答	矣:	С						1/-7						
9、	下图	所え	示的 E-R 图:	转换质	戈关系模 型	型,可以结	转换为	1	关系	模式。					
	A.	1个	- E	3. 2	^	C. 3	个	D. 4个							
	答	矣:	С				N.	///>							
						借阅日	期					位置			
			借书人		m		1	n	恆	书	<u>/ </u>	价格			
				`\\	N.	借资	1		\prod	12	\sim	作者			
	_	_/	_ \	\sum_{i}			_	_/		_ `	>	1171			
\subset	借书	5证:	号 🕽 🤇	姓名)(单	ù .	(#	编号	分类	号)	(书名))			

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、"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__ _设计阶段。

答案: 物理

3、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

4、在设计分 E-R 图时,由于各个子系统分别有不同的应用,而且往往是由不同的设计人员设计的,所以各个分 E-R 图之间难免有不一致

的地方,这些冲突主要有<u>①</u>、<u>②</u>和<u>③</u>三类。

答案: ①属性冲突

②命名冲突

③结构冲突

	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	答案: A
	2、创建存储过程的语句是()。			
	A. ALTER PROCEDURE B. DROP PROCEDURE C. CREATE PROCEDU	E D.	INSERT PROCEDUE	答案: C
	3、下面()组命令,将变量 count 值赋值为 1。			
	A. DECLARE @count	B. DI	M count=1	
	SELECT @count=1 C. DECLARE count	ח ח	M @count	· O·
	SELECT count=1		T @count=1	
	答案: A	SELEC	r ecount-r	
	4 在 SQL Server 中删除存储过程用 ()。			
	A. ROLLBACK B. DROP PROC C. DELALLOCATE D. DI	ELETE I	PROC 答案: B	
	10. 在 SQL Server 编程中,可使用()将多个语句捆绑。		6	
	A. () B. BEGIN-END C. () D. []	3	答案: B	
	二、填空题	.	•	
	1、 在 T-SQL 编程语句中,WHILE 结构可以根据条件多次重复执行一条	语句或	一个语句块,还可以使用	()和 CONTINUE 关键
字征	在循环内部控制 WHILE 循环中语句的执行。 答案: BREAK			
	2、 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9章数据库物	复技术	•	
	一、选择题			
1,		序序列		
_	A. 程序 B. 命令 C. 事务 D. 文	1件	答案: C	
2、	事务的原子性是指	_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			나 나 가 자 그 다 자 나 나 나
	C. 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 D.	争分少	须是世数据件从一个一 致	性状态受到另一个一致性状态
2	答案: A 事务的一致性是指			
٥,	A. 事务中包括的所有操作要么都做,要么都不做 B. 事务一旦抵) l <i>zì</i> r v.		
	C. 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 D.			灶
	答案: D	772	次足区级加州州 以	
4.	事务的隔离性是指。			
- 1	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	数据库的改变是永久的	
	C. 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 D.			性状态变到另一个一致性状态
	答案: C			The state of the s
5、	事务的持续性是指。			
	A. 事务中包括的所有操作要么都做,要么都不做 B. 事务一日提交	5. 对拳	加展库的改变是永久的	

C. 一个事力内部的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

答案:	В		

6,	、若数据库中只包含成功事务提交的结果,则此数据库就称为处于	
	A. 安全 B、. 一致 C. 不安全 D. 不一致 答案: B	
7、	、若系统在运行过程中,由于某种原因,造成系统停止运行,致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	7有
储	者在外存上的数据未受影响,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 答案: B	
8,	、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 答案: C	
9、	、	
	A. 后援副本 B. 日志文件 C. 数据库 D. 缓冲区 答案: B	
10	0、用于数据库恢复的重要文件是。	
	A. 数据库文件 B. 索引文件 C. 日志文件 D. 备注文件 答案: C	
11	1、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包括。	
	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 答案: C	
	二、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	青毒
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	
	三、简答题	

1、什么是事务,事务有哪些特性?

答:事务是 DBMS 的基本工作单位,它是用户定义的一组逻辑一致的程序序列。它是一个不可分割的工作单位,其中包含的所有操作,要么都执行,要么都不执行。

事务具有 4 个特性: 原子性 (Atomicity)、一致性 (consistency)、隔离性 (Isolation) 和持续性 (Durability)。这 4 个特性也 简称为 ACID 特性。

原子性: 事务是数据库的逻辑工作单位, 事务中包括的诸操作要么都做, 要么都不做。

一致性: 事务执行的结果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。

隔离性:一个事务的执行不能被其他事务干扰。即一个事务内部的操作及使用的数据 对其他并发事务是隔离的,并发执行的各个事务之间不能互相干扰。持续性:持续性也称永久性(Perfnanence),指一个事务一旦提交,它对数据库中数据的改变就应该是永久性的。接下来的其他操作或故障不应该对其执行结果有任何影响。

2、事务中的提交和回滚是什么意思?

答:事务中的提交(COMMIT)是提交事务的所有操作。具体说就是将事务中所有对数据库的更新写回到磁盘上的物理数据库中去,事务正常结束。事务中的回滚(ROLLBACK)是数据库滚回到事务开始时的状态。具体地说就是,在事务运行的过程中发生了某种故障,事务不能继续执行,系统将事务中对数据库的所有已完成的更新操作全部撤消,使数据库回滚到事务开始时的状态。

3、为什么要设立日志文件?

答:设立日志文件的目的,是为了记录对数据库中数据的每一次更新操作。从而 DBMS 可以根据日志文件进行事务故障的恢复和系统故障的恢复,并可结合后援副本进行介质故障的恢复。

第10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

答案: B

T1	T2	
①读 A=10		
2	读 A=10	
③A=A-5 写回		
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	. ~?
2	读 A=10
	A=A*2 写回
③读 A=20,B=5	<i>></i> /. •
求和 25 验证错	

- 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

答案: D

T1	T2
①读 A=100	
A=A*2 写回	
2	读 A=10
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___
 - A. 封锁
- B. 恢复
- C. 存取控制
- D. 协商
- 5、若事务 T 对数据 R 已经加 X 锁,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 锁 C. 可以加 S 锁也可以加 X 锁 D. 不能加任何锁

- 6、关于"死锁",下列说法中正确的是
 - A. 死锁是操作系统中的问题,数据库操作中不存在 B. 在数据库操作中防止死锁的方法是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. 只有出现并发操作时,才有可能出现死锁

- 7、对并发操作若不加以控制,可能会带来___
 - A. 不安全
- B. 死锁
- C. 死机
- D. 不一致

答案: D

8、并发操作会带来哪些数据不一致性_____



- A. 丢失修改、不可重复读、脏读、死锁 B. 不可重复读、脏读、死锁
- C. 丢失修改、脏读、死锁
- D. 丢失修改、不可重复读、脏读

答案: D

二、填空题

- 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的程序序列;并发控制的主要方法是______机制。 答案:封锁

三、简答题

- 1、叙述数据库中死锁产生的原因和解决死锁的方法。答: 死锁产生的原因: 封锁可以引起死锁。比如事务 T1 封锁了数据 A, 事务 T2 封锁 了数据 B。T1 又申请封锁数据 B,但因 B 被 T2 封锁,所以 T1 只能等待。T2 又申请封锁数据 A, 但 A 已被 T1 封锁,所以也处于等待状态。这样,T1 和 T2 处于相互等待状态而均不能结束,这就形成了死锁。解决死锁的常用方法有如下三种: (1)要求每个事务一次就要将它所需要的数据全部加锁。(2)预先规定一个封锁顺序,所有的事务都要按这个顺序实行封锁。(3)允许死锁发生,当死锁发生时,系统就选择一个处理死锁代价小的事务,将其撤消,释放此事务持有的所有的锁,使其他事务能继续运行下去。
- 2、基本的封锁类型有几种?试叙述它们的含义。
 - 答: 基本的封锁的类型有排它锁("X"锁)和共享锁("S"锁)两种。

若事务 T 对数据 A 加上 X 锁,则只允许事务 T 读取和修改数据 A,其他事务都不能再对 A 加任何类型的锁,直到 T 释放 A 上的锁。 若事务 T 对数据 A 加上 S 锁,则其他事务可以再对 A 加 S 锁,而不能加 X 锁,直到 T 释放 A 上的锁。

3、什么是活锁?

如果事务 T1 封锁了数据 R ,事务几又请求封锁 R ,于是几等待。几也请求封锁 R ,当 T1 释放了 R 上的封锁之后系统首先批准了几的请求,几仍然等待。然后几又请求封锁 R ,当几释放了 R 上的封锁之后系统又批准了几的请求 … … 几有可能永远等待,这就是活锁的情形。活锁的含义是该等待事务等待时间太长,似乎被锁住了,实际上可能被激活。