北京邮电大学 学年第 2 学期

《数据库应用技术》期末考试试题(A)

考	一、学生参加考试须带学生证或学院证明,	未带者不准进入考场。	学生必须

- 试 | 按照监考教师指定座位就坐。
- 注 二、书本、参考资料、书包等物品一律放到考场指定位置。
- 意 | 三、学生不得另行携带、使用稿纸,要遵守《北京邮电大学考场规则》,有
- 事 | 考场违纪或作弊行为者,按相应规定严肃处理。
- 项 一四、学生必须将答题内容做在试题答卷上,做在草稿纸上一律无效。
 - 五、学生的姓名、班级、学号、班内序号等信息由教材中心统一印制。

T. 1 T. 17 T									
考试	数据库区	対用技力	Ź	考试时	间	2014	年 6 月	月 23 日	
课程				2 小时		15: 30~17: 30			
题号		二	=	四	五(1)	五(2)			总分
满分	26	18	6	30	10	10			
得分									
阅卷 教师									

一. 单项选择题(本大题共 26	小题,每小题 1 分,共 26 分)
1. 数据库系统依靠 () 支持数据独立 A) 具有封装机制 C) 模式分级,各级模式之间的映像	性。 B)定义完整约束条件 D)DDL 语言与 DML 语言互相独立
	。) GRANT, REVOKE) SELECT, INSERT, DELETE, UPDATE
3. 如果关系 R 和 S 进行自然连接时,只把 R 操作称为 ()。	中原该舍弃的元组保存到新关系中,这种

A) 外连接 B) 内联接 C) 左外连接 D) 右外连接

- 4. 层次、网状和关系模型是按照(
-)来分类的逻辑数据模型。
- A) 数据完整性的类型
- B) 存储结构的类型
- C) 数据结构的类型
- D) 数据操作的类型

A)需求分析阶段 B)概念设	:计阶段 C)逻辑设计阶段	没 D)物理设计阶段
6. 执行 SQL 语句: SELECT SNAM 对关系 S 执行的操作有: (E SEX='女'则该语句
A) 交 (∩) 和选择 (σ) C) 并 (U) 和投影 (π)		
7. 设有关系模式 $R(A,B,C)$,根据语 关系模式 R 的规范化程度最高达到	(),	,
A)1NF B)2NF	C)3NF	D)BCNF
8. 下列哪一类视图上可以进行插入 A) 带表达式的视图 B) 连接 ⁵		
9. 如果关系 R 和 S 进行自然连接时操作称为()。		
A) 外连接 B) 内联接	C) 左外连接 D)右外连接
10. 设关系 R 和 S 的元数分别是 r 关系 R 和 S 的笛卡尔积,记为 T=1A) T 的元数是 r+s,且有 n+m 个元C) T 的元数是 r+s,且有 n×m 个元	R×S,则()。 组 B)T 的元数是 r×s	,且有 n+m 个元组
11. 由于关系模式设计不当所引起的 A)两个事务并发地对同一数据 B)关系的不同元组中数据冗分 库不一致	居项进行更新而造成数据库	不一致
C)未经授权的用户对数据进行 D)对数据的更新因为违反完整		
12. 下列对关系的叙述中,哪一个是A)关系中的每个属性是不可允B)在关系中元组的顺序是无关C)任意的一个二维表都是一个D)每一个关系只有一种记录类	}解的 长紧要的 >关系	
13. 设关系 R = (A , B , C), 与 S 的关系代数表达式是()。	SQL 语句 select distinct A fi	rom R where B=17 等价
A) $\pi_A(\sigma_{B=17}(R))$	B) $\sigma_{B=17}(\pi_A(R))$	
C) $\sigma_{B=17}(\pi_{A,C}(R))$	D) $\pi_{A,C}(\sigma_{B=17}(R))$	

5. 对数据库模式进行规范化处理,是在数据库设计的()。

14. 文件系统与数据库系统相比较,其缺陷主要表现在数据联系弱、数据冗余和 ()。
A) 数据存储量低 B)处理速度慢 C)数据不一致 D)操作烦琐
15. SQL 语言支持建立聚簇索引,这样可以提高查询效率;但是,并非素有属性列都适宜于建立聚簇索引,下面(
16. 关系 R 与关系 S 只有 1 个公共属性,T1 是 R 与 S 等值连接的结果,T2 是 R 与 S 自然连接的结果,则 ()。 A) T1 的属性个数大于或等于 T2 的属性个数 B) T1 的属性个数小于 T2 的属性个数 C) T1 的属性个数等于 T2 的属性个数 D) T1 的属性个数大于 T2 的属性个数
17. 在关系模式 R (U, F) 中, F 是最小函数依赖集, 属性 T 只在 F 中诸函数依赖"→"的左端出现,则属性 T 具有以下性质 ()。 A) 属性 T 仅是 R 的主属性,但不包含于侯选键中 B) 属性 T 必是组成 R 候选键的主属性 C) 属性 T 必是 R 的非主属性 D) 属性 T 可能是 R 的主属性,也可能是 R 的非主属性
18. 下列叙述中,哪一条是不正确的?() A) 共享锁与任何锁都相容 B) 排它锁又称为X 锁或写锁 C) 强两阶段封锁协议要求事务提交之前不得释放任务锁 D) 封锁自身产生的主要问题是死锁
19. Deleted 表是 SQL Server 提供的临时表,用于存放(),与创建触发器的表有相同的结构,但只能查询数据,不能修改。 A)被 DELETE 的旧数据 B)被 DELETE 的旧数据,要 UPDATE 的新数据 C)临时存放的旧数据 D)被 DELETE 和 UPDATE 的旧数据
20. 关于 SQLServer 中的触发器叙述不正确的是()。
A) SQLServer 的触发器除了 DML 触发器以外, 还可以定义 DDL 触发器或者登录触
发器。
B) 触发器是一种特殊的存储过程,只能与表相连,一般在特定的数据操作语句
(DML) 时触发。
C) 触发器可以定义比 CHECK 约束、规则对象、默认对象更复杂的数据完整性约束。
D) 触发器可以级联修改数据库中的所有相关表,且无需定义外键约束关系。

21. 在 SELECT 查询中,可以使用 IN、ANY、ALL、EXISTS 等谓词, 其中 <any)="")。="" <max="" <min="" a="" b="" c="" d="" exists="" in="" not="" th="" 价于(="" 谓词="" 谓词<=""><th>等</th></any>	等				
22. 下列关于 SQL 语言索引 (INDEX) 的叙述中,哪一条是不正确的?(A) 索引是外模式B) 使用索引可以加快查询语句的执行速度C) 一个基本表上可以创建多个索引D) 系统在存取数据时会自动选择合适的索引作为存取路径					
23. "查询选修了 3 门以上课程的学生的学生号",正确的 SQL 语句是(A) SELECT S# FROM SC GEOUP BY S# WHERE COUN (*) 3 B) SELECT S# FROM SC GEOUP BY S# HAVING COUN (*) 3 C) SELECT S# FROM SC ORDER BY S# HAVING COUN (*) 3 D) SELECT S# FROM SC ORDER BY S# WHERE COUN (*) 3					
24. 在视图上使用 INSERT 语句,下列()情况可以进行插入操作。 A) 视图全部包含了基本表中属性为 NOT NULL 的列 B) 视图中包含了使用统计函数的结果 C) 视图中使用了 DICTINCT D) 视图由多个表连接而成,对多个表的列进行插入操作					
25. 设有两个事务T1、T2, 其并发调度如下图所示。 T1 T2					
(1) R(C)=100 C←C*2 W(C)=200 (2) R(C)=200 (3) ROLLBACK C恢复为100					
下列说法正确的是()。 A)该调度不存在问题 B)该调度丢失修改 C)该调度不能重复读 D)该调度读"脏"数据					
 26. 下列不是由于关系模式设计不当所引起问题的是()。 A)数据冗余 B)插入异常 C)删除异常 D)丢失修改 					

二. 填空题(本大题每空1.5分,共18分)

1、数据库系统一般由数据库、、应用系统、DBA 和用户构]成。
2、在 ER 图中,菱形框表示。	
3、数据库系统中构成单一逻辑工作单元的操作集合称为。	
4、关系模型中有实体完整性、	类完整性约
束。	
5、数据依赖是一个关系内部属性与属性之间的一种约束关系,最重要的	数据依赖是
依赖和依赖。	
6、设关系模式 R (A, B, C), F 是 R 上成立的 FD 集, F = {B→A, B→C},	则分解ρ=
{AB, AC}, 丢失的 FD 是。	
7、对数据模型的规范化,主要是解决插入异常、 和数据冗余过	过大的问题。
8、在 SQL 语言中,允许获得某种权限的用户把这种权限再转授给其他用	户,可以在
GRANT 语句中指定子句	
9、关系数据库规范化理论的研究中,在函数依赖的范畴内,	范式达到了
最高的规范化程度。	
10、判断一个并发调度是否正确,可以用概念来解决。	
11、在 SQL 查询时,如果需要去掉查询结果中的重复组,应使用关键词	0
三. 名词解释(本大题共3小题,每小题2分,共6%	分)
	/4 /

- 1、视图
- 2、主属性
- 3、事务的 ACID 特性

四. 简答题(本大题共3小题,共30分)

1、设有关系 R 与 S

R_	A B C	_	D	E
	2 3 4		7	5
	4 5 6		4	8
	7 8 9	_		

计算 $\pi_{3,2}(\sigma_{A=D}(R\times S))$ 的结果。(2 分)

2、设有职工关系 Employee(职工号,姓名,性别,技能),有关系代数运算表达式:

$$\pi_{1,2,4}(\text{Employee}) \div \pi_4 (\sigma_{2=\text{Li'}}(\text{Employee}))$$

请用汉语句子写出该表达式所表示的查询。 (2分)

3、第三范式和 BCNF 范式有何区别和联系? (2分)答:

4、已知关系:

- 1) 学生关系 S,包括学号 S#、姓名 SNAME、年龄 SAGE、系名 SD;
- 2) 课程关系 C,包括课程号 C#、课程名 CNAME、学分 CC、教师号 T#;
- 3) 学生选课关系 SC,包括学号 S#、课程号 C#和成绩 GRADE;
- 4) 教师情况基本表 T,包括教师号 T#、教师名 TNAME、系名 TD;
- (1) 用SOL语言实现:检索姓"王"的所有学生的姓名和年龄。(2分)

用 SQL 语言实现:查询至少选修课程号为"C21"和"C41"两门课程的学生学号。(2分)

用 SQL 语言实现: 统计每门指选课程的学生选修人数(超过 10 人的课程才统计), 要求输出课程号,课程名和选修人数,查询结果按人数降序排列,若人数相同,按课程号升序排列。(2 分)

用 SQL 语言实现: 创建视图, 包含所有学生的学号, 姓名, 选课的课程名和成绩。(2分)

用SQL语言实现: 教师号为外键,请对课程关系的建表语句补充完整。(2分)(主键约束和外键约束)

CREATE TABLE C(

C# CHAR (20),

CNAME CHAR (50),

);

(2)分别写出"选修了课程号为 C2 的学生的姓名"的关系代数表达式和 SQL 查询语句。

关系代数表达式: (2分)

SQL 语句: (必须采用自然连接的方法) (2分)

(3)分别用 IN 谓词、EXISTS 谓词的 SQL 语言来实现:查询不是计算机系教师所讲授的课程的课程名和课程号。

使用 IN 谓词: (2分)

使用 EXISTS 谓词: (2分)

(4) 用 SQL 语言实现: 更新姓 "王"的教师所开设的"高等数学"课程的学分为 3.5 分。(2 分)

用 SQL 语言实现: 删除成绩低于 60 分的"音乐欣赏"课程的选课记录。(2 分)

用 SQL 语言实现:在学生选课关系表中插入一行记录,学号为"S1",课程号为"C21",成绩不录入。(2 分)

五. 设计和应用题(本大题共2小题,共20分)

1. 有一个应用,包括三个实体集。实体类型"商店"的属性有:商店编号,店名,

店址,店经理。 实体类型"会员"的属性有:会员编号,会员名,地址。 实体类型"职工"的属性有:职工编号,职工名,性别,工资。 每家商店有若干职工,但每个职工只能服务于一家商店。 每家商店有若干会员,每个会员可以属于多家商店。在联系中应反映出职工参加某商店工作的开始时间,会员的加入时间。

(1)试画出反映商店、职工、会员实体类型及联系类型的 ER 图; (5分)

(2) 将 ER 图转换成关系模式,并指出每个表的主键和外键; (要求:对于"一对多"或者"一对一",必须建立外键的联系方式,不要单独建表)

职工模式(职工编号,职工名,性别,工资,商店编号,开始时间)

主键: 职工编号 外键: 商店编号

2、有教师任课关系模式 TDC

TDC (TN, TNAME, TITLE, ADDR, DN, DNAME, LOC, CN, CNAME, LEVEL, CREDIT); 其中属性分别表示教师编号、教师姓名、职称、教师地址、系、系名称、系地址、课程号码、课程名、教学水平、学分,并且现实世界的实事告诉我们,一个系有若干名教师,但一个教师只能属于一个系,一个教师可以担任多门课程的教学,同时任意一门课程可以由多名教师承担。

写出该关系模式的函数依赖,其候选码是什么?试分析该关系模式有何弊病?请 对该关系模式进行规范化,并使规范化后的数据模型属于 3NF 关系模式。(10 分)

TDC (TN, TNAME, TITLE, ADDR, DN, DNAME, LOC, CN, CNAME, LEVEL, CREDIT)

(教师编号,教师姓名,职称,教师地址,系,系名称,系地址,课程号码,课程名,教学水平,学分)

 F_{TDC} ={TN→TNAME, TN→TITLE, TN→ADDR, TN→DN, DN→DNAME, DN→LOC, CN→CNAME, CN→CREDIT, (TN, CN) →LEVEL } (3 分)

TN, CN 间存在多值依赖, 若以(TN, CN)为候选码,则存在部分函数依赖。TN→DN, DN→DNAME, DN→LOC 会存在传递依赖。(3分)

按照函数依赖规范化: (4分)

F *** (TN→TNAME, TN→TITLE, TN→ADDR, TN→DN)

F ₅= { DN→DNAME, DN→LOC }

F were={ CN→CNAME, CN→CREDIT }

F # (TN, CN) → LEVEL }

符合 3NF 范式