北京师范大学 2016~2017 学年第 2 学期期末考试试题(A 卷)

课程名称	:	数据库	系统原理	<u> </u>	但	E课教师	姓名:	党領	<u> </u>
卷面总分:	<u>100</u> 5	子 考记	试时长:	100	分钟 考	试类别:	闭卷 ■	开卷 🗆	其他 🗆
院(系): _				专业:			年级	:	
姓 名:				学号:					
题号 得分	第一	题第	二题	第三题	第四题	第五	题 第	六题	总分
<u> </u>	阅卷教师(签字):								
1	2	3	4	⑤	6	Ī	8	9	100
	(12)	(13)	(14)	(15)	(16)	(17)	(18)	(19)	20)
(1) 数据库管理系统的目标是。 (A) 安全; (B) 高效; (C) 简单; (D) 以上都对。 (2) 对两阶段封锁协议,在增长阶段事务请求所有需要的锁。 (A) 释放所有的锁 (B) 不解锁任何数据 (C) 可解锁任何数据 (D) 都不是									
(3) SQL (A)								(D)	有空值。
(4) 下述 (A)				属于数据 ·失败;				据的不	实修改;

	(D) 由于磁头损坏或故障造成磁盘上内容丢失。
` ′	在数据库设计中,子类与超类存在着
(6)	设有关系模式 S(a, b, c, d), F 是 S 上成立的函数依赖集, F={b→c, d→a}, 则属性集(cd)的闭包(cd) ⁺ 为。 (A) cd (B) acd (C) bcd (D) abcd
(7)	当数据的物理存储方式改变了,应用程序不变,而由 DBMS 处理这种改变,这是指数据的独立性。 (A)逻辑 (B)物理 (C)操作 (D)以上都不是
(8)	在数据库中,下列说法 8 是不正确的。 (A)数据冗余有害无益。 (B)数据冗余有益无害。 (C)数据冗余有利有弊。 (D)以上说法都不对。
(9)	保护数据库,防止未经授权或不合法的数据更改,这是指数据的 <u>⑨</u> 。(A) 共享性 (B) 完整性 (C) 保密性 (D) 可用性
(10)) 设关系 R、S、W 各有 5 个元组,那么它们自然连接的元组个数为 <u>⑩</u> 。 (A) 5 (B) 15 (C) 125 (D) 不确定
(11)	卷游标的推进语句"EXEC SQL FETCH ABSOLUTE -5"表示。 (A) 把游标移向查询结果的第五行 (B) 把游标移向查询结果的倒数第五行 (C) 把游标从当前位置推进五行 (D) 把游标从当前位置返回五行
(12)) 事务对数据库的修改,应该在数据库中永久保留。这个性质称为事务的。 (A) 持久性 (B) 隔离性 (C) 一致性 (D) 原子性
(13))数据库系统中保护数据安全性的机制主要包括 <u>⑤</u> 等。 (A)角色与授权 (B)完整性约束与检查 (C)故障恢复 (D)以上都对
(14)) 用下面的 sql 语句建立考生表,可以插入到考生表中的元组是@。 Create table examinee(

装

订

线

(C) 由于电源故障导致系统停止运行,从而使数据库处于不一致状态;

eeid varchar(20) primary key, eename varchar(20) not null, eesex varchar(20), eeage int

);

- (A) '201501','张三', 男, 21
- '201501','张三', null, null (B)
- null,'张三', null, 21 (C)
- (D) '201501', null, 男, 21
- (15) 如果 $X \rightarrow Y$ 和 $WY \rightarrow Z$ 成立,那么 $WX \rightarrow Z$ 成立。这条规则称为 **⑤** 。
 - (A) 增广律
 - (B) 传递律
 - (C) 伪传递律
 - (D) 分解律
- (16) 设有两个事务 T1、T2, 其并发调度如下图所示, 下面说法中正确的是 60。
 - (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

T1	T2
① 读 x=100	
2	读 x=100
③ x=x-5,x 写回数据库	
4	x=x-8 ,x 写回数据库

(17) 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 70 。

- (A) 4
- (B) 5
- (C) 6
- (D) 7

(18) 把对关系 examiner 的属性 ersalary 的修改权授予用户李勇的 SQL 语句是

- (A) GRANT ersalary ON examiner TO '李勇'
- (B) GRANT UPDATE(ersalary) ON examiner TO '李勇'
- (C) GRANT UPDATE (ersalary) ON examiner TO 李勇
- (D) GRANT UPDATE ON examiner (ersalary) TO 李勇

(19) 下列说法错误的是。
(A) 可以用触发器来实现数据安全保护
(B) 触发器可以实现比 CHECK 约束更复杂的限制
(C) 存储函数的存在独立于表,它存放在客户端,不能看成是数据库对象
(D) 利用存储函数可以提高数据访问性能
(20) 如果有 10 个不同的实体集,它们之间存在着 12 个不同的二元联系(二元联系是指两个实体集之间的联系),其中 3 个 1:1 联系,4 个 1:N 联系,5 个 M:N 联系,那么
根据 ER 模型转换成关系模型的规则,转换成的关系模式个数为。
(A) $14 \uparrow$ (B) $15 \uparrow$ (C) $19 \uparrow$ (D) $22 \uparrow$
二、填空题,请将各题的答案写在下面对应的横线上(1×10=10分)。
1 6
2 7
3 8
4 9
5 10
(1) 在数据库的三层模式结构中,数据按内模式的描述存储在磁盘中,按的描述提供给终端用户。
(2) 等式 $\sigma_F (E_1 \times E_2) = E_1 \times \sigma_F (E_2)$ 成立的条件是。
(3) 等式 π_L (σ_F (E)) = σ_F (π_L (E)) 成立的条件是。
(4) 设有关系模式 S (a, b, c, d) , $a \times b \times c \times d$ 分别是单个属性, D 是 S 上成立的函数依赖集, D={ b→a,d→c },则 S 上的超键共有个。
(5) 对于基本表 EMP (ENO, ENAME, SALARY, DNO), 其属性表示职工的工号、姓
名、工资和所在部门的编号;基本表 DEPT (DNO, DNAME),其属性表示部门的
编号和部门名。
有一 SQL 语句:

SELECT COUNT (DISTINCT DNO) FROM EMP;

	该查询语句是统计	o
(6)	函数依赖集 D ₁ 和 D ₂ 等价的充分必要条件是。	
(7)	典型大数据应用中的数据的特点:数据量大、类型多样、	、价值高而密
	度稀疏。	
(8)	在关系模式 S 中,能函数决定所有属性的属性组,称为模式 S 的	o
(9)	反规范化的主要好处是。	
(10	0)设有关系模式 S (a, b, c, d), D 是 S 上成立的函数依赖集, D={ ab	$\rightarrow c, d\rightarrow b$,
	则 D 在模式 acd 上的投影为。	

三、判断题,请将各题的答案(对的划"√",错的划"×")填在下面的表格中(1×10=10分)。

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案										

- (1) 如果关系模式 S (a,b,c) 中 ab→ac,则 b→c。
- (2) 若关系模式 S (a,b,c) 中 b \rightarrow a 和 c \rightarrow a,则 bc \rightarrow a。
- (3) 任何一个二元关系(有且只有两个属性)模式属于 3NF 模式。
- (4) 令 S 为关系模式,关系模式集 $\{S_1,S_2,...,S_n\}$ 为 S 的一个分解,即: $S = S_1 \cup S_2 \cup ... \cup S_n$ 。令 t 是模式 S 上的关系,即 t(S),而 $t_i = \prod_{Si}(t)$,总有 $t \subseteq t_1 \infty t_2 \infty ... \infty t_n$ 。
- (5) 数据库恢复的重要依据是日志和备份。
- (6) 内联接运算可以避免悬浮元组信息的丢失。内联接运算处理悬浮元组有三种方式: 左内联接,右内联接,全内联接。
- (7) 通常保护数据保密性就是指仅允许经授权的读数据,通常包括数据值的保密和数据 存在性的保密。
- (8) 如果两个关系没有公共属性,那么其自然联接操作结果为空关系。
- (9) 在进行模式分解时保持函数依赖的分解一定是无损联接分解。
- (10) 恢复时,对已经 COMMIT 但其更新未写入磁盘的事务应执行 UNDO 处理。

四、数据库查询(15分)

应急预案指面对突发事件如自然灾害、重特大事故、环境公害及人为破坏的应急管理、指挥、救援计划等,是文件。它经过相关的多个不同的编制单位的协同编写,才完成编制。应急预案包含预案编号,预案名,针对的灾害类型,针对的区域,针对的灾害等级。编制单位包含单位编号,单位名,组成人数,职责。一个编制单位可能参与多个预案的编制,一个预案需要多个编制单位协作完成。当编制单位完成编写应急预案时,会记录该单位在应急预案编制中的参与度。

编制完成的应急预案会被应用于相应的灾害事件。事件包含的属性有事件编号,事件名,事件时间,时间地点,灾害类型,灾害等级,事件描述。一个应急预案可能在多个事件中被采用,一个事件可能参考多个应急预案。当预案被应用于事件时,会记录这个预案和这件事件的匹配度。

涉及到的关系模式如下:编制单位(单位编号,单位名,组成人数,职责);应急预案(预案编号,预案名,灾害类型,区域,灾害等级);事件(事件编号,事件名,事件时间,事件地点,灾害类型,灾害等级,事件描述);编写(单位编号,预案编号,参与度)其中单位编号是参考编制单位表的外键、预案编号是参考应急预案表的外键;采用(预案编号,事件编号,匹配度)其中预案编号是参考应急预案表的外键、事件编号是参考事件表的外键,。

- (1) 用关系代数、SQL 语句实现如下查询:查询事件编号为'20160803'的事件的发生地点:
- (2) 用关系代数、SQL 语句实现如下查询:查询事件编号为'20160315'的事件采用的预案名;
- (3) 用 SQL 语句实现如下查询: 查询与事件编号为 '20160501' 的事件的灾害等级一致的事件名称。

五、数据库设计(30分)

1、设关系模式 S(a,b,c,d), 在 S上有相应的函数依赖集 D 及分解 ρ :

D= $\{a\rightarrow b, b\rightarrow c, c\rightarrow d\}, \rho=\{ab, acd\}$

试分别回答下列问题:

- ① 确定 S 的候选键、主属性、非主属性。
- ② ρ是否无损联接的分解,为什么?
- ③ p是否保持函数依赖的分解,为什么?
- ④ 确定 S 的范式级别; 确定 ρ 中各个模式的范式级别。
- ⑤ 如果 S 不是 3NF,将 S 其分解为 3NF,该分解无损联接吗,为什么?该分解保持依赖吗,为什么?
- ⑥ 如果 S 不是 BCNF, 将 S 分解为 BCNF, 该分解无损联接吗,为什么? 该分解保持依赖吗,为什么?

- 2、学校运动会上,同学们踊跃报名参加运动会项目,各个裁判员分别负责各类运动项目。学生的属性有:学号、学生姓名、性别、年级;项目的属性有:项目编号、项目名称、规模、性别限制;裁判属性:裁判编号、裁判姓名、年龄。单个同学可参报多个项目,单个裁判员至少负责一个项目。学生参与运动项目会产生名次和成绩。裁判需要记录他所负责项目的进行状态。
- 1) 根据上述语义画出 E-R 模型,并在图上注明联系的类型。
- 2) 将 E-R 模型转换为关系模式,并且指出关系中的主键以及外键。

六、综合题(15分)

有一个表t如下图所示。t中:一个系有多个考生,一个考生仅属于一个系;同一个系考生住在同一个地方,不同系考生住在不同地方。给出建表的t SQL语句、定义完整性约束。

考生号	系名	考生宿舍名
2015001	D1	H1
2015002	D1	H1
2015101	D2	H2
2015201	D3	Н3
2015203	D3	Н3