								成		7. 概念设计的主要目的是产生数据库概念结构,该结构主要反映	
上海	大学 2	007 ~	-2008	学年春	季学期	试卷	(A 卷)	绩		A. DBA 管理信息的需求 B. 数据库的维护要求	
年も	7 _	粉セ戌	百田	(2)	3甲 壬	므. ^	830501:	└──┴ ⋜ ॅॅ	 	C. 应用程序开发的需求 D. 企业的组织信息需求	
		<u> </u>	-	(2)	床性	5: <u>U</u>	830301.	<u>)</u> 子)	刀: <u>4</u>	8. 若用户 lin 已将对关系 S 修改的权限授予用户 chen , 如果要收回用户 lin 对关系 S 的修改	权限,
应试人声 我保		《上海士	学 学生手	ミ冊》 中台	内《上海-	大学老场	, \$17 MI)	1有老品	式违纪、作	并连锁回收 chen 的权限,则应执行的 SQL 语句是	
					-				纪律处分。	A. REVOKE UPDATE ON S FROM lin CASCADE	
应试人			应试人学	설号		应试,	人所在院系	Ŕ		B. REVOKE UPDATE ON S FROM lin CASCADE chen	
										C. REVOKE UPDATE ON S FROM lin RESTRICT	
题号			三	四	五.	六	七	八	九	D. REVOKE UPDATE ON S FROM lin RESTRICT chen	
得分		<u> </u>								│ <mark>-</mark> 9.设有关系模式 R(A,B,C,D),F 是 R 上成立的 FD 集,F={B→C, C→D},则属性 C 的闭包	为:
得		—, i	单项选择题	(本大题	共 10 小题	,每小题	[1分,共1	0分)		A. BCD B. BD C. CD D. BC	
1 7 分		在每	小题列出的	6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	10. 在对象联系图中,表示对象类型之间的超类与子类联系的是	
					或未选均	-				A. 双向箭头 B. 双线箭头 C. 双箭头 D. 单箭头	
							D 有	°	()		
	48 加路 <u>今</u> 选品		. 21		C. 37		р.	04	()		
		'			-	据丢失	D. 磁带数	据手失			. «y»
							集合称为 <u></u>		()	1. 在程序中,事务以 BEGIN TRANSACTION 语句开始,以 COMMIT 语句或 ROLLBACK	
					. 多集类型		D. 集合类			束。	旧刊年
4. 如果事务T1获得了数据对象D上的排他锁,那么 ()									2. DB 技术中,"脏数据"是指未提交的随后又被撤消的更新数据。 (
Δ	T1 对 D !	只能选不值	能写						,		tıl.
										3. 在分布式数据库系统中,在定义各种分片时,必须遵守完备性条件、重构条件和不相交条件。	1十。
	Γ1 对 D 只										,
C. 根据 PX 协议, 其他事务对 D 既不能读也不能写									4. 4NF 的模式肯定是 BCNF 模式。 (
D.	根据 PS †	办议,其 ^人	他事务对I	D 只能读不	下能写					5.继承性是一种"is a"联系,表示数据间的细化联系。 (,
5. 两个函数依赖集 F 和 G 等价的充分必要条件是。 ()							o		6. 数据库系统中,"分片"概念是指对内存分片。		
A.	F=G	В	$F^+=G$		C. F=G ⁺		$D. F^+=G^+$			7. 如果 $X \rightarrow Y$,则 $X \rightarrow \rightarrow Y$ 。	
6. 在分布式数据库系统中,若各个场地均采用关系模型,但 DBMS 不同,则该分布式数据库系						但 DBM	IS 不同,则	间该分布	8. 判断一个并发调度是否正确,可以用封锁概念来解决。 (
统属于			o						()	9. 在数据库分析阶段用数据依赖的概念来分析和表示各数据项之间的联系。	
A.	同构同质	型 I	3. 异构同原	质型	C. 同构异	质型	D. 异构异质	5型		10. ORDB 系统是在传统的关系数据库技术中引入面向对象技术。	

得 分	三、简答题(本大题共4小题,每小题4分,共16分)	得 分)	四、计算题(本题共 3 小题,每小题 4 分,共 12 分)
	生的数据库概念设计可以分哪三步进行? 一 一 一 表和超表应满足哪两个一致性要求?	是 R 的 1. 相对于 2. 试求 F	 R(A, B, C, D, E, T), F 是 R 上成立的 FD 集, F={A→C, C→D, D→AB, E→D}, ρ={ABE, ACD, BET} I一个分解。 F, ρ是无损分解吗?为什么? 在ρ的每个模式上的投影。 F 吗?为什么?
3. 什么是"i	运行记录优先原则"?其作用是什么?		
4. 类图中的	重复度与 ER 图中实体的基数有什么区别?		



五、分析题(本大题共2小题,共22分)

- 1. 关系模式 Film (FNO, FName, Player), 其中属性的含义依次是影片号、影片名和演员名。假定:每个影片号只有一个影片名,不同影片号可以有相同影片名,演员名具有唯一性,几个演员可以合作拍摄一部影片,同一演员参与拍摄的影片采用不同的影片名。(共 12 分)
- (1) 写出 Film 的最小函数依赖集。(4分)
- (2) 判定 Film 达到的最高范式级别。(4分)
- (3) 以实际数据为例,说明将 Film 分解为 F1 (FNO, FName) 和 F2 (FNO, Player) 的利弊。(4分)

2. 假定系统采用检查点方法,T1、T2 和 T3 是并发事务,在 t_{19} 时发生系统故障,最近的检查点在 t_{11} 时(见图); A、B、C 和 D 都是数据库中的数据项,初值依次是 800、300、70 和 80,说明所需的恢复工作。(10 分)

时刻	T1	T2	Т3	说 明
t_1	read(B)			t ₁ : T1 开始
t_2	B=B*2			
t_3	write(B)			
t_4		read(A)		t ₄ : T2 开始
t_5		A=A-100		
t_6		write(A)		
t_7		COMMIT		
t_8				t ₈ : 检查点
t ₉			read(D)	t9: T3 开始
t_{10}			D=D-100	
t_{11}			write(D)	
t_{12}	read(A)			
t_{13}	A=A+10			
t_{14}	write(A)			
t_{15}	COMMIT			
t_{16}			read(A)	
t_{17}			read(B)	
t_{18}			B=B+A	
t_{19}			write(B)	t19: 发生故障
			•••	

得 分

六、设计题(本题共2小题,,共12分)

某电子支付系统数据库有如下关系模式:

Е	<u>ENO</u>	Ename	IDcard	Password	Balance	Maxexpend
电子支付卡	卡编号	持卡人姓名	身份证号	密码	余额	每笔最大消费额
С	<u>CNO</u>	ENO	Date	Type	Eexpend	
消费细帐	消费单号	卡编号	消费日期	消费类型	消费金额	-

提示: ● 消费细帐中的每条消费金额必须满足该电子支付卡所限定的每笔最大消费额。

- 只有在消费细帐表中成功地插入了一条消费细帐记录后,才表示此次消费有效。
- 假定消费细帐的日期为当前的系统日期。

请用指定的方法定义下列约束:

- 1. 用断言实现: 不允许持卡人同一天消费金额超过3万元。(5分)
- 2. 用 SQL Server (或 SQL3) 中的触发器实现:

若发现某笔消费金额使电子支付卡余额透支超过1000元,则使此次消费无效。(7分)

得 分

七、综合题(本题共3小题,每小题6分,共18分)

某大型超市有若干仓库,若干连锁店,供应若干种商品。每个仓库有一个负责人和若干业务员负责商品的进货业务,每个连锁店有一个经理和若干收银员,每个收银员只在一个连锁店工作;每个连锁店销售多种商品,每种商品可在不同的连锁店销售;每个商品编号只有一个商品名称,但不同的商品编号可以有相同的商品名称。每种商品可以有多种价格。

- 1. 为该数据库管理设计一个对象联系图。
- 2. 用 ORDB 定义其中的一个嵌套关系。
- 3. 用 ORDB 查询语句对 2 所定义的嵌套关系写一条查询语句,并说明其中文含义。