考试科目名称数据库技术 (A卷)	 只记录被修改数据对象在修改后的取值情况的数据库日志被称为 REDO 日志,它只能 用于对 事务的故障恢复。
考试方式: 闭卷 考试日期 2012 年 06 月 日 教师 柏文阳	用于网
系(专业)	12. 在一条嵌入式 SQL (Embedded SQL) 语句中,用于在数据库和应用程序之间实现数
学号	据交换的是主变量(host variable),在表示方法上,需要在主变量前面加上
照号 一 二 三 四 五 六 七	前蝂。
分数	13. 在嵌入式 SQL 中,与游标(Cursor)相关的命令共有四条,按照它们被调用的顺序依
7790	次是: DECLARE, OPEN,, 和
行分 一、(本題満分 20 分) 填空題。每空 1 分, 共 20 分。	(只需要填写相关游标命令的命令动词)
1. 关系模型的基本数据结构是二维表(如图 1)。 SNO NAME DEPT AGE ←第一行	14. 在关系数据库系统中,可以通过建立
二维表的第一行被称为	束来实现关键字的定义。
二维表中除第一行外其它的每一行都被称为	15. 在 SQL 查询语句中, SELECT 子句和
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	中必不可少的两个组成部分。
2. 在数据库系统中,负责数据库的设计、建立、日常管理和运行维护的人员被称为	 在 SQL 查询中,要查询折扣值(discnt)为空的客户,其 WHERE 子句可以写成:
	WHERE disent
3. 相对于传统的关系数据库来说,对象关系数据库(Oracle)在数据类型方面的扩充主要	17. 在数据库管理系统中,若希望回收用户 blob 在表 customer 上的选择 (SELECT) 权限,
是和集合类型 (Collection Type)。	则应该执行下列语句:
4. 在关系代数中,运算对象是单个关系的运算符有和	
5. 设有两个关系模式 R(A,B,C)和 S(C,D), 请用关系代数中的笛卡尔乘积, 选择和投影运算	得分 二、(本題測分10分)单項选择題。每小題1分,共10分。
来实现它们两者之间的自然联接 (natural join):	1. 在下列关于关系的陈述中,错误的是()
R JOIN S =	(A) 关系中任意两行的值不能相同(B) 关系中任意两列的值域不能相同(C) 行在关系中的排列顺序无关紧要(D) 列在关系中的排列顺序无关紧要
6. 关系数据库中的事务具有以下四个特性: 原子性 (Atomicity), 一致性 (Consistency),	2. 使用关系运算对关系进行操作,得到的结果为()
	(A) 属性 (B) 元组 (C) 关系 (D) 关系模式
7. 假设存在 n 个事务之间的一个调度(Schedule)H,如果可以通过一组非冲突动作的交	3. 设有两个关系模式 R(A, B, C, D)和 S(C, D), 则 R JOIN S 的结果关系的属性个数是 ()
换将调度 H 转换为这 n 个事务之间的一个串行调度(Serial Schedule),那么调度 H 被	(A) 2 (B) 4 (C) 6 (D) 8 4. 用一个空值(NULL)参与一个逻辑表达式的计算, 其计算结果是()
称为	(A) 空值 (B) 逻辑真 (C) 逻辑假 (D) 不确定
8. 一组并发运行的事务因封锁而产生的循环等待现象被称为	5. SQL语言中,从关系表中删除一个元组的 SQL 命令动词是()
9. 可以通过在率务中设置来提供对于事务的部分回滚(ROLLBACK)	(A) DELETE (B) DROP (C) CLEAR (D) REMOVE
功能。	 设有一个关系模式 R(U, F), 其中 U 为关系 R的属性集合, F 为关系 R上的函数依赖的

(Lossles	果(R ₁ (U ₁ , F ₁), R ₂ (U ₂ , F ₂)) 是关系 ss Decomposition) 的含义是 … R ₁ JOIN R ₂ (B)U = U ₁ UU ₁		()
(A) R ₂ (A)	调度中,不属于冲突可申行化调:); R ₁ (B); W ₂ (A); W ₁ (B);); W ₁ (B); W ₂ (A); R ₁ (A);	(B) $R_1(A)$; $R_1(A)$; $W_2(A)$; W ₁ (B);
(A) 事务 (B) 事务 (C) 事务	系统中,两阶段封锁协议是指 · · 对某数据对象的封锁包括申请 · 可以先申请对某数据对象的共享 · 在申请下一个封锁之前必须先剩 · 一旦开始释放封锁之后就不允必	[領与释放封領两个操作 性封領,然后再将其提升 B放它所持有的前一个封領	为排它性封锁
理: 再 _ (A) 正向 (B) 正向 (C) 逆向	进行数据库故障恢复的过程是: 扫描日志,对 做 1	REDO 处理。 比提交事务 :结束事务 已提交事务	骸 UNDO 处
(A) 所有 (B) 所有 (C) 在E (D) 将部	管理系统,提交率务 T 并确保其 可数相库的更新结果被写入数据用 可更新日志记录(update record 1志级中区中写入COMMIT □日志记录 ² 度冲区中的COMMIT □日志记录 ² 三、《本概滞分 10 分)多项道	F磁盘)被写入日志文件的磁盘 如记录 写入日志文件的磁盘	
得分	三、(本題满分 10 分) 多項並 都不得分)	B辞题(毋小题 2 分,/	个阵、多阵取错阵
	(型中,约束规则 'Access Rows by 值的原子性 (B)属性的无序性		
	t系代数的二元运算符中, <u>不属于</u> duct (B) Join (C)		
述的相邻	a(X)表示事务 T. 对数据 X 的读操 B操作对中,是冲突的有(其中: A); R ₃ (A) (B) R ₁ (A); R ₃ (B)	i≠j, A≠B)	()
(A) 如果 (B) 如果 (C) 如果	系数据库规范化设计理论,在下列 限关系 R 能够满足 BCNF,那么该 限关系 R 能够满足 3NF,那么该关 限关系 R 上的最小函数依赖集为 ² 服关系 R 中的非主属性集为空,测	关系一定满足 3NF; 表不一定满足 BCNF; E,那么该关系一定满足 B	CNF:
	度封锁协议中,如果事务 T 已经持 运行的事务只能获得结点 N 上的。		()

1) 查询库存数量超过 10000 件的商品的编号。 2) 查询'南京市'的供应商所销售过的商品的编号和名称。 3) 查询没有购买过商品的顾客的姓名。 4) 查询销售过所有商品的供应商的编号。 5) 查询单价最低的商品的编号。 ○ 表 (本職漢分15分)第1小服3分,第2小服12分。
沒有一个公司的結係危煙理數据度,其次系模定位下;
即工 E C工号 eno. 整水 ename, 生霉 salary, 指「論号 dno)
項目 P C具指錄 pnon。 用12条 pname。所在數計 end。 负责部「编号 dno)
工作 W (即工工号 eno. 項目编号 pno. 工作时间 pours)
即工家展 R (即工工号 eno. 藻属的性名 name, 家向性到 sex)
1. 请用 SOL 指定义一个"规模技计"被围 (VTEW"),用于按计每一个项目的参加人数。 视程中的属性包括,项目编号,项目名称,参加即工人数。

- 2. 请用 SQL 语言表示下述的操作请求。
- 1) 查询没有登记家属的职工工号和姓名。
- 3) 查询累计工作时问超过 1000 的职工工号。
- 查询所有职工都参加的项目的项目编号。
 在每一个部门中查询其年載收入最高的职工,信保延回廊门编号和该部门中午薪收入最高职工的工号。

得分 六、(本應消分 12 分) 每小题 4 分。

设关系模式 R(A,B,C,D,E) 上的函数依赖集是: $F = \{A \rightarrow B, DE \rightarrow B, BC \rightarrow E, E \rightarrow AB, B \rightarrow D\}$

- 清计算 F 的最小覆盖 (Minimal Cover)。(要求: 按照最小覆盖的计算算法,给出每一步的计算结果,不需要写出详解计算过程)
- 2. 请找出关系 R 的所有关键字。(不需要写计算过程)
- 3. 请将关系 R 分解到 3NF, 且满足无损联接性和依赖保持性。

得分 七、(本題満分18分) 毎小題6分。

- 一 七、(本應期分18分) 每小廳 6分。
 假设需要建立一个全国限棋人,基克集成情常显系统,其中需要保存的信息有,运动员的局导,具有唯一性), 姓名和股位。(未提出的金格和团长姓名、其中。
 1 每一个代表团与金企运动员组成。一个运动员只能参加一个代表团。
 2 比赛来买的金融出场保务师。即、每一位中。系统自动或律符分相互的运动员相遇。即高分对布分、低分对低分,按照运动员将分从高到低的规序依次坐在1号台。2号台。3号台……上比赛。
 3 二层比赛业的两位运动员不乐相互对所。
 4 系统需要以定等一场比赛的联下价高。检次、台号,比赛结果(分为三种特况,是几条。自为是、无能负)。
 1 请用日来图的出读关系数据库的概念整刻模型(Ere Model))

- 2. 请将上述的 E-R 图转换成对应的关系模式。
- 3. 在第2 题的转换结果上,请给出每一个关系上的最小函数依赖集。