主管 领导 审核 签字

哈尔滨工业大学 2023 学年春季学期 《数据库系统》试题

题号	1	11	Ш	四	五	六	七	八	九	+	总分
得分											
阅卷人											

片纸鉴心 诚信不败

:								
	– ,	单选题 (5分	,每题1分)					
:	1.	若事务 T 对对	象 A 己加 X 锁,则	其他事务对A()			
	A.	可以加 S 锁,	但不能加 X 锁	B. 不能加 S	锁,但可以加 X 锁			
i	C.	可以加 S 锁,	也可以加 X 锁	D. 不能加 S	锁,也不能加 X 锁			
:	2.	下列聚集函数	正确的是()。					
密	A.	SUM (*)	B. COUNT (*)	C. MAX	(*) D. AVO	G (*)		
	3.	设有部门和员	工两个实体,每个员	工只能属于一个	部门,一个部门可以	以有多名员工,则部		
:]]-	与员工实体之	间的联系类型是()。				
i	A. :	m:n	B. 1:m	C. 1:1	D. m:1			
	4.	下列关于关系	模式的叙述中,错误	段的是 ()。				
į	A.	. 关系中的一个属性可以对应于多个值域						
封	B.	任何属性不可	「再分					
	C.	主键可以由多	个属性组成					
	D.	关系中的属性	5具有顺序无关性					
i	5.	下面不属于事	务的特性的是()	0				
	A.	一致性	B. 隔离性	C. 完整	性 D. 持久	久性		
	二,	填空题(8分	, 每空 1 分)					
· 线	1.	关系模型的	三要素为、	属性和域。				
**	2.	关系代数六和	中基本操作包括	,投影,并,	,笛卡/	尔积,重命名。		
i	3.	ER 图中三种	主要元素为实体,属	ā性, _	0			
	4.	2NF 是在 1N	F 的基础上消除了非	键属性对键属性	的函数依疑	颇,3NF 是在 2NF 的		
i		基础上消除了	了非键属性对键属性	的函数依赖	į,			
:	5.		B,C,D)和关系 S(C,D,	E),则自然连接 R	⋈ S 用等价的关系付	代数基本运算可以表		
		示为 <u></u>		化粉其末异管司	11 丰 二	,		
:		石外廷按 K	△- 3 用寺別	八剱莝平炟异門	从 公 小 /			

照 然

三、查询题(20分)

已知一个关系数据库的模式如下:

- EMPLOYEE(E#, ENAME, SALARY, SUPER#, D#)记录员工数据,其中 E#是员工工号 (字符串型), ENAME 是员工姓名 (字符串型), SALARY 是员工薪资 (浮点型), SUPER#是员工直接领导的工号 (字符串型), D#是员工所属部门号 (字符串型);
- DEPARTMENT(D#, DNAME, MGR#)记录部门数据, 其中 D#是部门编号(字符串型), DNAME 是部门名称(字符串型), MGR#是部门领导的工号(字符串型);
- PROJECT(P#, PNAME, D#)记录项目数据,其中 P#是项目编号(字符串型), PNAME 是项目名称(字符串型) D#是项目主管部门编号;
- WORKS_ON(E#, P#, HOURS)记录员工在项目工作的数据, E#是员工工号(字符串型), P#是项目编号(字符串型), HOURS 是一个员工在一个项目中的工作小时数(整型)。

注意:

(1)下划线标注的是对应关系模式的主码;(2)数据库中所有记录非空且不重复;(3)员工可以参与非本部门主管的项目中;(4)员工的工作小时数大于0;(5)部门的员工平均工资=该部门总工资/该部门员工总数;(6)员工的小时平均工资=该员工工资/该员工工作总时长

请写出以下查询

1. (4分) 使用关系代数表达式查询"在 Research 部门工作且工资高于 8000 的员工姓名"。

2. (4分)使用关系代数表达式查询"至少参与了项目编号为 P1 和 P2 的项目的员工工号"。

3. (4 分) 使用 SQL 查询"每个部门的部门名称和员工平均工资"。

4. (4分)使用 SQL 查询"没有参加项目编号为 P1 的员工姓名"。

5. (4分) 使用 SQL 查询"所有干过非自己部门主管任务的员工工号和员工姓名"。

………………對………



设有关系模式 $R{A,B,C,D,E}$, 其上有函数依赖集: $F={AB\rightarrow CD,A\rightarrow DE,BD\rightarrow E,BE\rightarrow C,D\rightarrow A}$ 回答以下问题:

1. (5分) 求 BD 关于 F 的属性闭包。

2. (5分) 求所有候选键。

3. (5分) 求 F 的最小覆盖。

4. (5分) 把 R 分解为一组 3NF 关系模式,使得该分解既是无损连接分解,又保持函数依赖。

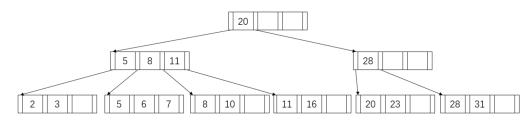
五、设计题(15分,从题目 A 和题目 B 中任选一道作答)

题目 A: 任选一个你熟悉的系统,正确分析该系统的需求,绘制相应的 ER 图。要求: (1) 简要叙述系统的需求。(2)系统中的实体数量不得少于 10 个。(3)必须包含一对一联系、一对多联系和多对多联系以及描述性属性。(4)将此 ER 图转换为关系模式。

题目 B: 任选一个你熟悉的系统,正确分析该系统的需求,绘制出相应的 IDEF1X 图。要求: (1) 简要叙述系统的需求--注意 IDEF1X 图的完备性正确性评价以此需求为基本判断依据; (2) 实体数目不得少于 10 个; (3) 不得出现分类联系与分类实体; (4) 将此 IDEF1X 图转换为对应的关系模式。

六、算法题(6分)

1. (3分)已知如下图所示的 B+树, 绘制出该 B+树中删除索引项 23 后得到的 B+树。



2. (3 分)利用线性 hash 方法对以下记录进行 hash 存储:

设 hash 函数 $h(x)=x \mod 16$,请画出添加以上所有元素后,最终的索引结构以及关键步骤(进行桶的线性增长时)的索引结构。

ightharpoonup 注:线性 hash 表中最多容纳 $n \times b \times \theta$ 个记录, $\theta = 0.8$; n 为桶的数量,每个桶最多可容纳 b 个 hash 记录。

七、分析题(6分)

假设有两个关系表 Class(Class_ID, College, Teacher) 和 Student(Student_ID, Name, Class_ID), 其中 Class 有 10000 个元组,每块可以容纳 100 个 Class 元组; Student 有 5000 个元组,每块可以容纳 20 个 Student 元组。使用基于块的嵌套循环连接算法,将 Class 和 Student 连接起来,缓存区可用的内存页数 M=11,并分析以下问题:

1. (2分) 内外关系分别是哪个表?

2. (2分) 该连接算法的 I/O 代价是多少?

3. (2分)是否可以使用排序归并连接算法连接 Class 和 Student,并说明理由?

封

八、分析题(8分)

设员工项目管理数据库有如下三个关系模式:

- EMPLOYEE(E#, ENAME, SALARY)记录员工数据,其中 E#是员工工号,ENAME 是员工 姓名,SALARY 是员工薪资;
- PROJECT(P#, PNAME)记录项目数据,其中 P#是项目编号,PNAME 是项目名称;
- WORKS_ON(E#, P#, HOURS)记录员工在项目工作的数据, E#是员工工号, P#是项目编号, HOURS 是一个员工在一个项目中的工作小时数。

其中,E#、P#分别是 EMPLOYEE、PROJECT 表的主码,(E#, P#)是 WORKS_ON 表的主码,也分别是参照 EMPLOYEE、PROJECT 表的外码用户有一查询语句:

Select ENAME

From EMPLOYEE, PROJECT, WORKS ON

密 Where WORKS_ON.E#=EMPLOYEE.E# and

WORKS_ON.P#=PROJECT.P# and PNAME="DBMS"

检索参与"DBMS"项目的员工的姓名

1. (2分) 写出以上 SOL 语句所对应的关系代数表达式。

2. (6分) 画出上述关系代数表达式所对应的查询计划树。使用启发式查询优化算法,对以上查询计划树进行优化,并画出优化后的查询计划树。设 WORKS_ON 表有 10000 条元组,PROJECT 表有 20 条元组, EMPLOYEE 表中有 1000 条元组,WORKS_ON 中满足参与"数据库系统"项目的元组数为 50,计算优化前与优化后的查询计划中每一步所产生的中间结果大小。

九、分析题(6分)

1. (2分)考虑如下三个事务的调度,这是否是一个冲突可串行化调度?请解释一下你的判断依据。如果是,将它转换成一个串行调度。

T_0	T_1	T_2
$r_0(A)$		
$w_0(A)$		
		$r_2(A)$
		$w_2(A)$
	$r_1(A)$	
$r_0(B)$		
		$r_2(B)$
$w_0(B)$		
		$W_2(B)$
	$r_1(B)$	

2. (4分)考虑如下两个事务:

 T_1 : T_2 : read(A, t); read(A, s); t:=t+1; s:=s*2; write(A, t); read(B, t); read(B, s); t:=t+1; s:=s*2; write(B, t).

(1) (2分) 在 T_1 和 T_2 上分别添加加锁和解锁指令,使其遵从两段锁协议。

(2) (2分)基于(1)给出的两段锁协议,是否存在一个发生死锁的并发调度序列,为什么。

十、分析题(6分)

设一个数据库系统启动后中, 执行 4 个事务 T0、T1、T2 和 T3。四个事务的内容如下:

T0: A := A / 5 (读入数据库元素 A 的值,除以 5 后,再写回 A 的值)

T1: B := B + 70 (读入数据库元素 B 的值,加上 70 后,再写回 B 的值)

T2: C := C -80 (读入数据库元素 C 的值,减去 80 后,再写回 C 的值)

T3: D := D * 2 (读入数据库元素 D 的值,乘以 2 后,再写回 D 的值)

除了这四个事务外,系统中无其他事务执行。设四个事务开始前,数据库元素 $A \times B \times C \times D$ 的值分别为 A=100,B=-20,C=60,D=40。在执行这四个事务的过程中,系统发生了故障。系统重启后,经故障恢复,数据库元素 $A \times B \times C \times D$ 的值被恢复为 A=20,B=50,C=-20,D=80。故障恢复时,数据库系统日志文件中包含如下日志记录,这里只给出部分日志记录。已知该数据库管理系统使用基于 undo-redo 日志的故障恢复技术,这段日志中有且仅有 1 个检查点。在数据库恢复中 Undo={T3},Redo={Ø}。

请根据以上信息将下列日志补充完整(任选其一补充即可):

01:	<t0,< td=""><td>START></td></t0,<>	START>
02:		₩
03:	<t1,< td=""><td>START></td></t1,<>	START>
04:	<t0,< td=""><td>COMMIT ></td></t0,<>	COMMIT >
05:		
06:	<t1,< td=""><td>B, -20, 50>√</td></t1,<>	B, -20, 50>√
07:		
08:	<t2,< td=""><td>COMMIT></td></t2,<>	COMMIT>
09:	<t1,< td=""><td>COMMIT> √</td></t1,<>	COMMIT> √
10:	<t3,< td=""><td>START></td></t3,<>	START>
11:		ψ.
12:	<t3.< td=""><td>D. 40. 80></td></t3.<>	D. 40. 80>

01:	<t0,< td=""><td>BEGIN></td></t0,<>	BEGIN>
02:		→
03:	<t1,< td=""><td>BEGIN >↓</td></t1,<>	BEGIN >↓
04:	<t0,< td=""><td>COMMIT ></td></t0,<>	COMMIT >
05:		
06:	<t1,< td=""><td>B, -20, 50></td></t1,<>	B, -20, 50>
07:		
08:	<t2,< td=""><td>COMMIT> ↔</td></t2,<>	COMMIT> ↔
09:	<t1,< td=""><td>COMMIT> ↔</td></t1,<>	COMMIT> ↔
10:	<t3,< td=""><td>BEGIN >↓</td></t3,<>	BEGIN >↓
11:		4
12:	<t3,< td=""><td>D, 40, 80></td></t3,<>	D, 40, 80>
13:	<end< td=""><td>CHECKPOINT></td></end<>	CHECKPOINT>