

A 卷

2022-2023 学年第 2 学期

(2023 春季)

《数据管理技术》期末考试卷

考试注意事项:1	闭卷				
2	考试时间 :	2023年6月14日	13:2015:	20_	
一、选择题·······	•••••	••••••		(分)
二、判断题			•••••	(分)
三、×××········			•••••	(分)
请按实际增加题目	目条数并填写完整	效 医。			
<u> </u>	2号 :	姓	名:		

1. R表的 A、B 字段上建立了一个联合索引,请问下面哪条查询语句可以用上该索引?	[a, d]
A. select * from R where A = 10 B. select * from R where B = 10 C. select * from R where A*2=10 D. select * from R where A=10 and C=10			
 2. 下列关于数据库管理系统的说法,不正确的是A. DBMS 是位于用户与操作系统之间的一层数据管理软件B. DBMS 是科学地组织和管理数据的软件系统C. DBMS 是一个大型软件系统,包括数据库、数据库管理系统和应用程序等D. DBMS 是一个长期存储在计算机内、有组织的、可共享的大量数据的集合 	()	d	1
 3. 下列关于数据库事务处理的说法,不正确的是 A. 事务处理是指将一组相关操作看成一个整体进行处理 B. 事务处理应该具有原子性、一致性、隔离性和持久性等特征 C. 事务处理应该遵循 ACID 原则 D. 事务处理应该遵循 CAP 原则 	ľ	d	1
4. 哪种用户在任何时候都可以授予别的用户某个表的权限? A. 数据库管理员(DBA) B. 表的创建者 C. 表的用户 D. 已经获得表的传播权限的用户(通过 with grant option 获得授权的用户)	ľ	ab	[1
 5. 以下不属于需求分析阶段工作内容的是: A. 进行数据抽象 B. 绘制数据流图 C. 编写数据字典 D. 确定数据的物理存储结构 	[ad]
6. 工资表(职工号,职务级别,工资)中有如下约束: 职务级别低的职工的工资应低于职务级别的工资。这种约束属于什么约束类型? A. 静态列级约束 C. 静态元组约束 E. 静态关系约束 D. 动态元组约束 E. 静态关系约束	川高		. I.
7. 如果有 5 个不同的实体,存在 5 个不同的二元联系,其中 2 个为 1: 1 联系,3 个为 M: N 联系 据转换规则,转换出来的关系表个数 不 可能是: A. 7 个 B.8 个 C.9 个 D. 10 个	ξ, 【	那么 A	_

一、选择题: (20分)

8. 关于存储过程的说法正确的是

[ABC]

- A. 存储过程可以避免在网络上传输大量无用的信息或原始数据,只需要传输调用存储过程的指令和数据库服务器返回的处理结果
- B. 把完成某一数据库处理的功能设计为存储过程,就可以在各个程序中反复调用,从而减轻程序的编写工作量
 - C. 触发器是一种特殊的存储过程
 - D. 我们应该尽量将系统的业务逻辑都封装到存储过程里
- 9. 以下关于触发器的说法正确的是:

- A. 触发器基于一个表创建, 但是可以对多个表进行操作
- B. 触发器被定以后,只有当用户调用它时才触发
- C. 可以对表创建 select 触发器
- D. 行级触发器的运行效率比语句级触发器高
- 10. 在关系模型中,一组具有相同数据类型的值的集合称为:

[В

A. 关系

B. 属性

C. 域

D. 分量

二、问答题: (10分)

1. 简述数据库设计(新奥尔良法)的基本步骤。

需求分析、概念结构设计、逻辑结构设计、物理结构设计、数据库实施、数据库运行和维护。 只说了前三项,给 3 分,说了前四给 4 分,都说到给 5 分。 每个阶段要有一两句话解释。没有解释扣 1 分

2. 简述视图的定义和主要作用。

视图是虚表,为一条查询语句起别名并存储下来, 答对给 2 分主要作用:

视图能够简化用户的操作

视图使用户能以多种角度看待同一数据

视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性

视图能够对机密数据提供安全保护

- 一个点1分,答对3个以上给3分
- 三. 己知 emp 表由如下语句创建:

create table emp

(num integer not Null, ----员工编号 name varchar (20) not Null, ----员工姓名 dept varchar (20) not Null, ----部门编号 salary integer not Null, ----薪水 boss integer not Null, ----直属上级

primary key (num),

foreign key (boss) references emp(num));

公司有一个总经理,他在 emp 表中的 boss 外键指向他自己。其余公司员工的 boss 外键都指向其他员工,并且这种上下级关系不存在回环(即不存在类似 a 是 b 的上级,b 是 c 的上级,而 c 又是 a 的上级这种情况)。

用关系代数表达式完成下述查询:

1. 查找不是其他人的 boss 的员工,列出他们的编号、姓名和部门信息:

解:设A、B表。

求员工号: Π num (emp) - π a. num (σ (a. num=b. boss) (AXB)), 然后再与 emp 表连接。

本题2分

2. 查找张三的直属领导和直属下级的员工编号。

解: Π e2. num, e2. name, e2. dept (σ (e1.num=e2.boss or e1.boss=e2.num) (σ (name=张三) (emp1) X emp2))

本题3分。

用 SQL 语言完成下述查询: (以下查询都用单条 SQL 语句完成)

1. 查找姓张的员工的薪水的平均值。

Select avg(salary) from emp where name like '张%'

2分

2. 查找各个部门薪水最高的员工的编号、姓名和部门号

解:

Select num from emp el where not exists (select * from emp e2 where salary >e1.salary and e1.dept=e2.dept)

2分

3. 查找除总经理之外每个员工的编号和姓名,以及他/她的 boss 的编号和姓名。查找结果先按照 boss 的姓名排序,再按照员工的姓名排序。

select distinct e.num, e.name, b.num, b.name from emp as e, emp as b where e.boss = b.num and e.boss != e.num order by b.name, e.name

3分

4. 查找其员工平均薪资最高的部门(可能有多个)

Select ds.dept from (select dept, avg(salary) as s from emp group by dept) as ds Where not exists (

Select * from ds as ds2 where ds2.s > ds.s)

3分

5. 查找归总经理直接领导的员工的最低薪水。

Select salary from emp e where e.boss=(select distinct num from emp where boss = num) and e.salary = all(select salary from emp where boss=(select distinct num from emp where boss=num)

3分

6. 创建一个视图,记录所有薪水小于 5000 元的员工的编号、姓名、薪水值。要求不能通过该视图将员工薪水调增到 5000 元以上。

Create view xx as select num, salary, name where salary < 5000 with check option

2分

- 四. 己知有如下事务调度的记录(包含了额外的事务操作内容说明)
 - T1 STARTS
 - T1 reads item B
 - T1 writes item B with old value 11, new value 12
 - T2 STARTS
 - T2 reads item B
 - T2 writes item B with old value 12, new value 13
 - T3 STARTS
 - T3 reads item A
 - T3 writes item A with old value 29, new value 30
 - T2 reads item A
 - T2 writes item A with old value 30, new value 31
 - T2 COMMITS
 - T1 reads item D
 - T1 writes item D with old value 44, new value 45 ***
 - T3 COMMITS
 - T1 COMMITS
 - 注:上述序列是各项操作实际执行的顺序。各项操作立即执行,没有等待过程。

假设事务的加减锁策略有两种:

- 1). 每个事务在开始的时候先获得本事务所有操作所需的锁,随后在每个操作完成后立即 释放该操作的锁。
- 2). 每次读取或写入前, 先获得对应的锁, 操作完成后, 在事务提交前释放锁。

1. 这个调度等价于什么样的串行调度?如果没有等价的串行调度,请解释原因。 画前趋图后,得到 T 1 \rightarrow T 2 \leftarrow T 3. 因此答案可以是 T 1 \rightarrow T 2 \rightarrow T 2. T 3. T 2 \rightarrow T 3. T 3 \rightarrow T 4.

本题2分

2. 这些事务遵守两阶段锁协议吗?请证明。

按照两种加减锁策略分别解题。

1) 先获得所有锁,再逐个释放

这时 T2 事务会先获得 A 上的锁,但因为 T3 对 A 的操作在 T2 之前,所以 T3 需要等待 T2 释放 A 上的锁,这就使得原来的调度无法运行,即不可串行化。所以这个策略下不遵守两阶段锁协议。

2) 操作前获得锁, 在事务提交前释放锁

T1 对 B 的锁,要在最后 commit 之前释放(做完对 D 的写入操作之后)。这样 T2 对 B 的锁无法获得,调度无法进行下去,所以不遵守两阶段。

本小题 4 分。两种策略各 2 分。

有的同学可能没有不考虑上面两种加减锁策略,而是用这个策略:操作前获得锁,操作后根据需要释放锁。这样可以写出如下的调度:

L1 (B) L1 (D) R1 (B) W1 (B) U1 (B) L2 (B) R2 (B) W2 (B) L3 (A) R3 (A) W3 (A) U3 (A) L2 (A) R2 (A) W2 (A) U2 (B) U2 (A) R1 (D) W1 (D) U1 (D)

那答案就是都遵守两阶段锁协议

那能写出这个调度也算对,给3分吧。

- 3. 若上述调度不符合 2 阶段锁协议,请去除调度中最少量的操作,将其改造为符合 2 阶段锁协议。按照两种加减锁策略分别进行分析。
 - 1) 先获得所有锁, 再逐个释放

此时是 T2 跟 T3 死锁了,所以去掉 T2 对 A 的操作语句(T2 reads item A

T2 writes item A with old value 30, new value 31)。去掉 T3 对 A 的操作语句也行,但是 T3 的 starts 和 commits 得保留。

2) 操作前获得锁, 事务结束前释放锁, 非 2pl

改造: 把下列两条去掉: T1 reads item D

T1 writes item D with old value 44, new value 45 *** 就变成 2PL

本题 2 分,各 1 分。

4. 考察上述符合 2PL 的调度 (原始调度或经第 3 题改造后的调度), 它是严格的两阶段锁协议吗?为何?

不管什么策略下, T1 对 B 的锁都是在 commit 之前就释放了(在 T2 事务对 B 操作前, T1 得先释放锁), 所以不是严格两阶段锁协议。

本题2分

- 5. 假设数据库使用 Undo 日志进行备份恢复。在调度中的星号处(对应操作是: T1 writes item D with old value 44, new value 45) 发生数据库故障,随后开始进行数据库恢复。
 - 1) 数据库恢复的时候会对哪些事务进行回滚?

回滚 T1 和 T3。

本小题 2 分。

2) 会发生级联回滚吗? 为何?

会,因为T2读到了T1修改的B数据。

本小题 2 分。

- 3) 在故障发生时,有哪些数据操作结果可以确定已经被持久保存下来? Force 模式, 所以 commit 的都已经被保存。所以 T2 的操作都被保存 本小题 3 分。
- 4) 在故障发生时,有哪些数据操作结果可以确定没有被持久保存下来? 因为是 steal 模式,所以所有操作都有可能已经被持久保存。 本小题 3 分。

五、规范化理论: (20分)

有关系模式 R(A, B, C, D, E)及其上的函数依赖 F:

 $ABC \rightarrow D$ $E \rightarrow B$ $AD \rightarrow C$

1. 求 R 的候选键。

(AEC) (AED). 答对一个给 2 分。总共 4 分不要求有求解过程

2. 将 R 分解为 BCNF,给出所有可能的分解方案 分别取 ABC \rightarrow D, E \rightarrow B, AD \rightarrow C 进行分解,获得下面两个分解结果(后两个的分解结果是一样的)。 每个 solution 得 3 分,总共 6 分。

Solution: There are two solutions:

Solution 1:

Table	$X^{+} = ?$	New table 1	New table 2
R(A, B, C, D, E)	ABC+=ABCD	$R_1(A,B,C,D)$	$R_2(A, B, C, E)$
$R_1(A,B,C,D)$	AD+=ACD	$R_3(A,C,D)$	$R_4(A,B,D)$
$R_2(A,B,C,E)$	E+=BE	$R_5(B,E)$	$R_6(A,C,E)$

Answer: $R_3(A, C, D), R_4(A, B, D), R_5(B, E), R_6(A, C, E).$

Solution 2:

Table	$X^{+} = ?$	New table 1	New table 2
R(A, B, C, D, E)	E+=BE	$R_1(B,E)$	$R_2(A,C,D,E)$
$R_2(A,C,D,E)$	AD+=ACD	$R_3(A,C,D)$	$R_4(A,D,E)$

Answer: $R_1(B, E), R_3(A, C, D), R_4(A, D, E)$.

3. 分解结果有没有保持函数依赖?请用算法证明你的判断(若有多种分解方法,选择其中一个判断和证明就行)。

 $F: ABC \rightarrow D$

E →B

 $AD \rightarrow C$

对 F 中的函数依赖进行考察,两个 solution 都丢失 ABC >D, 直观上都没有保持函数依赖。

选择 soluton1 R3(ACD), R4(ABD), R5(BE), R6(ACE)进行证明。

 $G=(AD\rightarrow C, E\rightarrow B)$

对于 ABC→D,有 $z={ABC}U{}U{}={ABC}$,D 不包含于 z,所以 ABC→D 不被逻辑蕴含。所以没有保持函数依赖。

本题5分。

4). 分解结果是不是无损连接的? 请证明。(若有多种分解方法,选择其中一个判断和证明就行) 对于 soluton2 R1(BE), R3(ACD), R4(ADE), 用列表法证明:

	A	В	С	D	Е
R1	B11	A2	B13	B14	A5
R3	A1	B22	A3	A4	B25

北京航空航天大學

R4	A 1	B32	R33	A4	A 5
IV I	111	102	Doo	111	110

e**→**B

	A	В	С	D	Е
R1	B11	A2	B13	B14	A5
R3	A1	B22	A3	A4	B25
R4	A1	A2	B33	A4	A5

AD→C

	A	В	С	D	Е
R1	B11	A2	B13	B14	A5
R3	A1	B22	A3	A4	B25
R4	A1	A2	A3	A4	A5

此时最右一行都是 a, 得证。

也可以用定理法证明,

对于 solution2, 第一次分解后 R1 (B, E), R2(A, C, D, E), 此时 $R_1 \cap R_2 = (E)$, R1-R2=(B), 因为 F中 E→B 成立,所以此次分解无损连接。

第二次分解 R3(A, C, D), R4(A, D, E), $R_1 \cap R_2 = (A, C)$, R1-R2=(C), (A, C) \rightarrow C 是平凡的函数依赖,成立,所以此次分解无损连接。

没有后续分解了,此前的分解都无损连接,因此整个分解是无损连接的,得证。

本题5分

6. 数据库设计

现有一个诊所管理系统需要进行数据库设计。已知如下需求:

- 管理多名患者和医生。
- 医生以姓名为标识,记录年龄,科室,职称,职位信息。
- 每个患者都有一个编号,并需要记录其姓名和年龄。
- 一位患者看一位医生形成一次门诊记录。每次门诊都有一个门诊编号,并记录门诊时间和医生的诊断。
 - 每次门诊, 医生会开具一个检查单和/或一个药品单。
 - 检查单记录门诊编号和检查的名称(可能有多项检查),检查时间。
 - 药品单记录门诊编号和药品名称(可能有多种药品)。
 - 系统记录每种检查的名称,价格,检查说明(文字介绍)。
 - 系统记录每种药品的名称,价格。

根据上述需求画出 ER 图。对于需求中你认为不确定的地方可以给出你的理解,并用注释加以说明。