#### 杭州师范大学信息科学与工程学院 XXXX-XXXX 学年第 X 学期期末考试

# 《数据库原理》试卷(B)

班级: \_\_\_\_\_\_ 学号: \_\_\_\_\_ 姓名: \_

题号	 1 1	三	四	总分
得分				

得分





物理内模式

Ⅱ. 数据库管理系统 **V** 

Ⅳ. 数据库管理员 ✓

III. 用户 🏑

- 4. 设关系 R 和关系 S 的元数(目)分别是 3 和 4,关系 T 是 R 与 S 的广义笛卡尔积,即: T=R×S,
- 5. 设有关系 R (A, B, C) 和 S (C, D)。与 SQL 语句 select A, B, D from R, S where R. C=S. C 等价
- A,  $\sigma_{R,C=S,C}(\pi_{A,B,D}(R\times S))$
- B,  $\pi_{A,B,D}(\sigma_{R.C=S.C}(R\times S))$
- C,  $\sigma_{R, C=S, C}((\pi_{A, B} R) \times (\pi_{D}S))$
- D,  $\sigma_{R.C=S.C}(\pi_D((\pi_{A,B}R)\times S))$

- B、为 SQL 语句加前缀标识和结束标志
- C、识别出 SQL 语句,并处理成函数调用形式
- D、把 SQL 语句编译成二进制码
- 7. 关系模式 R 中的属性全是主属性,则 R 的最高范式必定是( )。)
  - B、2NF C、3NF
- 8. 设有关系模式 R (A, B, C, D), 其数据依赖集: F={(A, B)→C, C→D}, 则关系模式 R 的规 数据库原理试卷B(第1页 共6页)

Data 数据

Database (DB)数据库:相关数据的集合,作为文件存储在系统中

Database Management System (DBMS) 数据库管理系统

- ·Bo或相关数据的集合
- ·访问数据库中数据的程序集

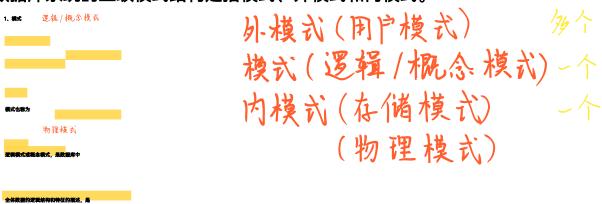
Database System (DBS) 数据库系统

DB + DBMS + Users / Administers

Database Application System (DBAS) 数据库应用系统

DB + DBMS + Application programs + Users/Administers

## 数据库系统的三级模式结构是指模式、外模式和内模式。



	最高达到( B、2NF C、	3NF	D、BCNF			
	居库的规范化理论主要		L L	)。		
	为造合适的数据逻辑结 1000000000000000000000000000000000000				物理结构	
	构造合适的应用程序界					7 限
	图导出关系模型时,如					
	方码和联系的属性纳入			1,749		
	方码和联系的属性纳入					
C、增加-	一个关系表示联系,其	に中纳入 Mプ	ī和 N 方的码	j		
D、在 M ブ	方属性和 N 方属性中均	ョ増加一个ま	<b></b> 示级别的属	性		
11. 在关系	数据库设计中,设计	关系模式是	数据库设计。	† ( <b>A</b>	)阶段的	任务。
	设计阶段 B、概:			•		需求分析阶段
	恢复的基础是利用转					<b>Z</b> ).
	<b>P</b> 典、应用程序、数据				· ·	
B、数据与	<b>产典、应用程序、审计</b>	<b>  档案</b>				
C、日志力	文件、数据库后备副本	Σ.				
D、数据与	と 典、应用程序、日志	<b>京文件</b>				
13. 一个事	务的执行,要么全部?	完成,要么	全部不做,-	一个事务中邓	寸数据库的原	所有操作都是—
可分割的	操作序列的特性是(	<b>\( \)</b>				
A、原子性		C、独立	Z性 D、	持久性		
14. 下列不	属于并发操作带来的	问题是(	( ).			
A、丢失修	多改 B、不可重	复读	C、死锁	D、脏读		
15. 设事务	T1 和 T2,对数据库中	中的数据 A 是	进行操作,同	可能有如下力	l种情况,i	青问哪一种不会
冲突操作	( <b>D</b> ).					
A、T1 正在	在写 A,T2 要读 A	B, T1	正在写 A,7	72 也要写 A		
C、T1 正有	生读 A, T2 要写 A	D、T1	正在读 A,7	72 也要读 A		
						得分
二、埴空题	(共 20 分, 每空格 2	:分)				可刀
1. 数据库的	的三级模式结构是对	数据	的三	个抽象级别	J.,	
2. 关系的并	并、差、交操作,要求	は两个关系』	有相同	的关系	模式或	相同的结
3. 等式 R⋈	S=R×S 成立的条件是	R425;	没有公式	大属性		
	外模式一级数据结构		:- 🕥	0		

数据库原理试卷 B (第 2 页 共 6 页)

6. 关系模式的操作异常问题往往是由 数据冗余 引起的。

7. 逻辑设计的主要工作是把概念模式转换为 DBMS 能处理的模式

9. 判断一个并发调度是否正确,可以用\_\_\_\_\_\_概念来解决

10. ODBC 中,驱动程序管理器的作用是为应用程序调用和加载

# 数据库驱动程序

三、简答题(共40分)

\_\_\_\_\_

得分

1、为什么要进行关系模式的分解?分解的依据是什么?分解有什么优缺点?(6分)

由于数据之间存在着联系和约束,在关系模式的关系中可能会存在数据冗余和操作异常现象,因此需要进行关系模式的分解,以消除冗余和异常现象。

分解的依据是数据 依赖和范礼。

分解的优点和消除冗余和异常,缺点是做查询操作,需做连接操作,增加了查询时间。

2、数据库设计的任务是什么?数据库设计过程包括几个主要阶段?哪些阶段独立于数据库管理系统?哪些阶段依赖于数据库管理系统(6分)

基本任务是:根据一个单位的信息需求,处理需求和数据库的支撑环境(包括数据库管理系统、振作系统和硬件等),设计出数据库模式(包括概念模式、逻辑模式、外模式等)以及应用程序设计可分为4个主要阶段。需求分析、概念设计、逻辑设计和物理设计。

3、关系模式如下

商品 P (PNO, PN, COLOR, PRICE)

商店 S(SNO, SN, CITY)

销售 SP(PNO, SNO, QTY)

试用 SQL 语句写出如下操作。(8分)

(1) 查询销售商品"TV"的商店名SN。(2分)

select S.SN from P,S,SPwhere S.SNO = SP.SNO and P.PNO = SP.PNO and P.PN = 'TV';

需求分析和概念设计独立于数据库管理系统。 逻辑设计和物理设计依赖于数据库管理系统。

可串行化

where p color = px color and px.pn = 'Tv';(2) 查询与商品"TV"颜色相同的商品名 PN。(2分) selet sn from s (3) 查询至少销售商品 P1、P2(商品名)两种商品的商店名 SN。(2分) where pno = 'P1') and sno in (4) 所有商店都销售的商品的商品号 PNO。(2分) (select sno from sp having count(\*) = (select count(\*) from s); where pno = 'P2'); 4、关系模式如下: 学生 STUDENT (SNO, SNAME, SSEX, SAGE, SDEPT) 按嵌入式 SQL 的格式(宿主语言为 C)插入任意一个学生的学号、姓名和年龄。(6分) (1) 说明

EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION; char sno[9]; char sname[20]; int sage; EXEC SQL END DECLARE SECTION; (2) 赋值 scanf("%s %s %d",sno,sname,&sage); (3) 插入 EXEC SQL INSERT INTO STUDENT VALUES(:sno, :sname, :sage);

5、T1、T2两个事务若按如下顺序执行有何问题?如何实现并发控制?(6分)

T1	T2
(1) A=20	
(2) A=A-10	
(3) 写回 A=10	
(4)	读 A=10
(5) ROLLBACK	
(6)恢复 A=20	

数据库原理试卷 B (第 4 页 共 6 页)

6、设有一个记录各个球队队员每场比赛进球数的关系模式: R(队员编号,比赛场次,进球数,球队名,队长名) 如果规定每个队员只能属于一个球队,每个球队只有一个队长。

- (1) 试写出关系模式 R 的基本 FD (函数依赖) 和关键码。
- (2) 说明 R 不是 2NF 的理由,并把 R 分解成 2NF。
- (3) 进而把 R 分解成 3NF, 并说明理由。

得分

四、设计题(共10分)

设某商业集团公司数据库中有3个实体集。一是"商品"实体集,属性有商品号、商品名、规格、单价等;二是"商店"实体集,属性有商店号、商店名、地址等;三是"供应商"实体集,属性有供应商编号、供应商名、地址等;

设供应商与商品之间存在"供应"联系,每个供应商可供应多种商品,每种商品可向多个供应 商订购,每个供应商供应每种商品有个月供应量;商店与商品之间存在着"销售"联系,每个商店 可销售多种商品,每种商品可在多个商品里销售,每个商店销售每种商品有个月计划数。

- (1) 试画出 ER 图,并在图上注明属性、联系类型、实体标识符。
- (2) 将 ER 图转换成关系模型,并说明主键和外键。

数据库原理试卷 B (第6页 共6页)

# 杭州师范大学信息科学与工程学院 XXXX-XXXX 学年第 X 学期期末考试 《数据库原理》试卷(B)参考答案

一、单项选择题(共30分,每小题2分。把最恰当的答案题号填入括号内)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
D	D	В	A	В	С	D	В	A	С	A	С	A	С	D

- 二、填空题(共20分,每空格2分)
- 1. 数据
- 2. 相同的关系模式或相同的结构
- 3. R和S没有公共属性
- 4. 视图
- 5. 函数调用
- 6. 数据冗余
- 7. 把概念模式转换为 DBMS 能处理的模式
- 8. 冗余
- 9. 可串行化
- 10. 数据库驱动程序
- 三、简答题(共40分)
- 1、为什么要进行关系模式的分解?分解的依据是什么?分解有什么优缺点?(6分)

由于数据之间存在着联系和约束,在关系模式的关系中可能会存在数据冗余和操作异常现象,因此需要进行关系模式的分解,以消除冗余和异常现象。

分解的依据是数据依赖和范式。

分解的优点是消除冗余和异常,缺点是做查询操作,需做连接操作,增加了查询时间。

2、数据库设计的任务是什么?数据库设计过程包括几个主要阶段?哪些阶段独立于数据库管理系统?哪些阶段依赖于数据库管理系统(6分)

数据库设计的基本任务是:根据一个单位的信息需求,处理需求和数据库的支撑环境(包括数据库管理系统、操作系统和硬件等),设计出数据库模式(包括概念模式、逻辑模式、外模式和内模式等)以及应用程序。

数据库设计可分为4个主要阶段:需求分析、概念设计、逻辑设计和物理设计。

需求分析和概念设计独立于数据库管理系统。

逻辑设计和物理设计依赖于数据库管理系统。

数据库原理试卷 B 答案(第1页 共3页)

### 3、(8分,每小题2分)

- (1) select s.sn from s,sp,p where s.sno=sp.sno and p.pno=sp.pno and p.pn='TV';
- (2) select p.pn from p,p as px where p.color=px.color and px.pn='TV';
- (3) select sn from s where sno in (select sno from sp where pno='P1') and sno in (select sno from sp where pno='P2');

或: select sn from s,sp as x,sp as y where s.sno=x.sno and x.sno=y.sno and x.pno='P1' and y.pno='P2';

(4) 若销售关系中某商品号出现次数等于商店总数,则该商品号为所求。
select pno from sp group by pno having count(\*)=(select count(\*) from s);

#### 4、(6分)

#### (1) 说明

EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
char sno[9];
char sname[20];
int sage;
EXEC SQL END DECLARE SECTION;

#### (2) 赋值

scanf("%s %s %d",sno,sname,&sage);

#### (3)插入

EXEC SQL INSERT INTO STUDENT VALUES(:sno, :sname, :sage);

#### 5、(6分)

若按上述顺序执行,显然不对。这种错误属于读"肮"数据。应该采用封锁机制实现并发控制。

T1	T2
(1) XLOCK A	
(2)读 A=20	SLOCK A
(3) A=A-10	等待
(4)写回 A=10	等待
(5) ROLLBACK (A 恢复为 20)	等待
(6) UNLOCK A	获得
	读 A=20
	COMMIT
	UNLOCK A

数据库原理试卷 B 答案 (第 2 页 共 3 页)

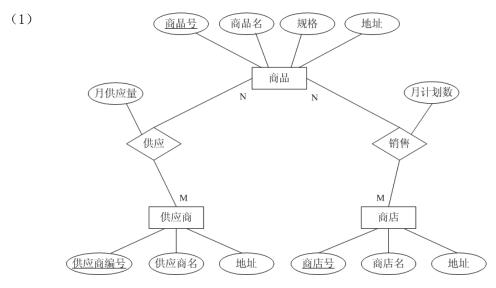
#### 6、(8分)

- (1)根据每个队员只能属于一个球队,可写出 FD: 队员编号->球队名;根据每个球队只有一个队长,可写出 FD: 球队名->队长名;每个队员每场比赛只有一个进球数,还可写出 FD: (队员编号,比赛场次)->进球数。从上述 3 个 FD 可知 R 的关键码是(队员编号,比赛场次)。
  - (2) 从(1) 可知, R中存在下面 3个FD:
  - (队员编号,比赛场次)->进球数
  - (队员编号)->(球队名)
  - (球队名)->(队长名)

存在局部依赖,因此 R 不是 2NF。对 R 进行分解:

- R1(<u>队员编号</u>,球队名,队长名)
- R2(<u>队员编号,比赛场次</u>,进球数)
- R1 和 R2 都是 2NF。
- (3) R2 已经是 3NF。R1 的 FD 有两个: 队员编号->球队名, 球队名->队长名; 存在传递依赖, 继续分解为:
  - R11(<u>队员编号</u>, 球队名)
  - R12(<u>球队名</u>,队长名)
  - R11、R12 和 R2 都是 3NF。

#### 四、设计题(共10分)



(2) 供应商(供应商编号,供应商名,地址)

商品(商品号,商品名,单价)

商店(商店号,商店名,地址)

供应(供应商编号,商品号,月供应量),供应商编号、商品号是外键

销售(商店号,商品号,月计划数),商店号、商品号是外键