		选题, 5.0分) 数据库的数据独立性,需要修改的是_。			选题,5.0分) 模式R中,函数依赖X→Y的语义是_。
4	A	三层模式之间的两种映射		Α	在R的某一关系中,若两个元组的X值相等,则Y值也相等
	В	模式与内模式		В	在R的每一关系中,若两个元组的X值相等,则Y值也相等
(	С	模式与外模式		С	在R的某一关系中,Y值应与X值相等
ı	D	三层模式		D	在R的每一关系中,Y值应与X值相等
° А ‡	5题、5. 发执行6 等久性。 一致性	0分3	尔为事务的	准!	骤: 1.逻辑优化 2.代价估计 3.物理优化则: 1.基于代价优化策略 2.启发式优化策略早执行选择操作>尽早执行投影运算 1. 简合题, 10.0分
	孤立性 <b>宿高性</b>				试述RDBMS查询优化的一般准则。
		0分; (数据的正确性和相容性。			1. (填空题, 10.0分) 网状模型的数据结构分别是型结构。
В	完整性				
C #	并发控: 灰复	<b>制</b>			2. (填空题, 10.0分) 材
二. 墳名	2题 (	共2聽, 20.0分)			层次模型的数据结构是型结构。
1. (填空题 10.0分) 网状模型的数据结构分别是型结构。					
1. (单选题, 5.0分) 从E-R模型向关系模型转换时,一个m:n联系必须转换成为一个独立的关系模式,该关系模式的主码是_。					
Α	mÌ	端实体的主码	1. (填空器 设关系模		分) ,C),F是R上成立的函数依赖集,F={A→B,B→C},则分解p={AB,AC}丢失了函数依赖。
В	n讲	<b>崇实体的主码</b>	第1空		❤ 段落 - arial - 16px - B I U <u>A</u> - 三 三 豆 Ω π π <sup>beta</sup> 国 ♬ 🗇
0	m∳	端实体主码与n端实体主码的组合		B->C	
D		新选取其它属性 - 5.0(1)			
		, 5.0分) 对数据D已加X锁,则其他事务对数据D_。			
А	可		2. (填空是 关系代数)		分) 的关系运算包括选择、投影、和除法。
В	可	以加S锁,也可以加X锁	第1空		♥ 段落格式・ 字体 ・ 字号 ・ B $I$ $U$ $A$ ← $\Xi$ $\Xi$ $\Xi$ $\Omega$ $\pi$ $\pi$ beta $\Box$
С	不能	能加S锁,可以加X锁		连接	
D	不能	能加任何锁			

## 五. 简答题 (共1题, 10.0分)

1. (简答题, 10.0分)

为什么要对关系模式进行规范化?它实现的基本方法是什么?

② ♥ 段落格式 • 字体 • 字号 • B I U A •  $\Xi$   $\Xi$   $\Xi$   $\Omega$   $\pi$   $\pi^{beta}$   $\blacksquare$   $\emptyset$   $\square$ 

â

## 六. 应用设计题 (共1题, 30.0分)

1. (应用设计题, 30.0分)

现有关系数据库如下:

学生S(学号Sno,姓名Sname,性别Ssex,专业Spec、奖学金额Scholarship)

课程C(课程号Cno, 名称Cname, 学分Credit)

学习Study(学号Sno, 课程号Cno, 分数Grade)

用关系代数表达式实现查询:

- 1. 检索 "国际贸易" 专业中获得奖学金的学生信息,包括学号、姓名、课程名和分数;
- 2. 检索没有任何一门课程成绩在80分以下的学生的信息,包括学号、姓名和专业; 用SQL语句实现下述功能
- 3. 定义学生成绩得过满分(100分)的课程视图AAA,包括课程号、名称和学分;
- 4. 查询平均分数在85分以上的学生的学号和平均分数。
- 5.对成绩得过满分(100分)的学生,如果没有获得奖学金的,将其奖学金设为1000元;

1. (应用分析题, 16.0分)

有关系模式

R (S#, C#, B#, T#, GRADE, SNAME, CNAME, CREDIT, ROOM, RS)

每个班有若干学生,一个学生只能在一个班级;一个学生学多门课程,一门课程又有多个学生选修,一个学生选修一门课程有一个成绩。一个教师可教多门课程,一门课程可由多个教师教授,但一个教师教一门课程就对应一个教室。请根据语义关系和属性描述

(1) (简答题) 1 根据上述规定,写出模式R的最小函数依赖集和候选码;

② ♥ 段落格式・ 字体 ・ 字号 ・ B I U  $\underline{A}$  ←  $\Xi$   $\Xi$   $\Xi$   $\Omega$   $\pi$   $\pi^{beta}$   $\square$   $\varnothing$   $\varOmega$ 

S#->B#,SNAME

C#->CNAME,CREDIT

T#,C#->ROOM

S#,C#->GRADE

B#->RS

(2) (简答题)2 该关系模式R属于第几范式?为什么?

存在部份依赖, 所以为第一范式

(3).根据函数依赖S#->B#,SNAME

候选码: C#S#T#

分解为r1(S#,B#,SNAME) F1(S#->B#,SNAME)

r2(S#,C#,T#,GRADE,CNAME,CREDIT,ROOM,RS)

◆ ♥ ®離試・ 孪 ・ 鹁 ・ 蚪 · BIu Δ·ΞΞΞΩπ继续将呕分解:

B  $I \cup \underline{A} = = = \Omega \times \underline{M} \times$ 

r21(S#,C#,GRADE) F2(S#->B#,SNAME)

r22(S#,C#,T#,CNAME,CREDIT,ROOM,RS)

继续分解r22:

继续分解r222:

r221(C#,CNAME,CREDIT)

F3(C#->CNAME,CREDIT)

r222(S#,C#,T#,ROOM,RS)

(3) (简答题) 3 请对此模式进行规范化,规范到BCNF,并给出最后规范化的关系模式。

r2221(T#,C#,ROOM)

F4(T#,C#->ROOM)

r2222(S#,C#,T#,RS)

结束:

所以分解结果为:

r1(\$#,\$#,\$NAME),r21(\$#,C#,GRADE),r221(C#,CNAME,CREDIT)

r2221(T#,C#,ROOM),r2222(S#,C#,T#,RS)

## 四. 综合设计题 (共1题, 14.0分)

- 1. (综合设计题, 14.0分)
- 一个图书馆的图书借阅管理数据库要求提供下述服务:

- 一个图书馆的图书馆的管理教践库要求提供下述服务:
  (1) 可隨时查询书库中现有书籍的种类、数量与存放位置。各类书籍均可由书号唯一标识。
  (2) 可隨时查询书籍的借还情况。包括借书人的单位、姓名、借书证号、借书日期和还书日期。
  这里约定:一人可借多本书,一本书可为多人所借,借书证号是唯一的。
  (3) 需要时可根据数据库中保存的出版社的电话、邮政编码和地址等信息向有关书籍的出版社增购书籍。约定一个出版社可出版多种书籍,一本书只能由一家出版社出版,出版社的名字是唯一的。
  请完成如下设计: