哈尔宾工业大学(聚海) 2014/2015 学年 秋 季学期

数据库系统

| | 題时间: 105 | | 一 |
|----|----------|---|----|
| 题号 | = | Ξ | 总分 |
| 分数 | | | |

②请将所有试题的答案填写在答题卡相应位置上,答在试卷上不得分②试卷不允许带出考场,违者零分。

。选择题(每题2分,共40分)

| | | | | | | 0 | 1 | 8 | 9 | 16 |
|----|----|----|----|-------|----|----|----|----|----|----|
| 答案 | | | | | | | | | | |
| 題号 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | |
| 答案 | | | | | | | | 10 | 19 | 20 |
| | | | | B. C. | | | | | | |

实体-玩系模型 B) 关系模型 C) 面向对象模型 D) 网状模型

数据结构模型包括____。

概念模型。关系模型、物理模型

面向时象模型。网状模型和层次模型

大系模型。网状模型和层次模型

面向对象模型。实体-联系模型、层次模型

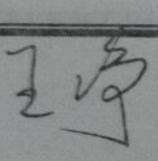
关于数据库管理系统功能。有下列说法:

五数据管理系统具有将 E-R 模型转换为数据结构模型、数据库操作程库运行管理和控制、数据库建立和维护功能

III 数据管理系统具有数据库定义、数据库操作、数据库运行管理

师芸学。2大人

教研室主任签字:



第 1 页(共 8

| 例、数据库建立和维护,以及直接存取数据等功能 A) 1 和 IV B) II、III和 IV C) I 和 II D) III 4. 数据模型通常可以看成由哪些要素组成? A) 数据结构和数据操作 B) 数据结构和完整性约束 D) 数据结构和宽整性约束 D) 数据结构和完整性约束 D) 数据结构和完整性约束 D) 数据结构,数据操作和完整性约束 D) 数据结构,数据操作和完整性约束 D) 多对多联系 C) 分类联系 B) 非标定型联系 B) 非标定型联系 C) 分类联系 D) 多对多联系 C) 1:1 联系是 D) 多对多联系 C) 1:1 联系是 I:n 联系的特例。I:n 联系是 m:n 联系的特例 D) 联系不仅存在于两个实体型之间。也存在于两个以上的实体型之间。也存在于两个以上的实体型之间。 T. 对于关系的主码必须满足的条件,有下列说法: I. 一个关系中的主码属性或属性组能函数决定该关系中的所有其他属性 III. 一个关系中的主码属性或属性组能函数决定该关系中的所有其他属性 III. 一个关系中小主码属性使可能使一本扩展和不能函数决定其他属性 IV. 一个关系中从主码属性集中去掉某个属性仍能唯一标识一个元组 以上说法正确的是 A) I和 II B) I和 III C) II和 III D) II和 IV 完整性约束不包括 A) 主码约束 B) 候选码约束 C) 外码约束 D) 用户自定义完整性 以下关于主码及主码约束说法错误的是 A) 在一个关系中不存在两个元组,它们具有相同的主码值 B) 不存在从组成主码的属性集中去掉一个属性,还能保持数据的唯一性 B) 不存在从组成主码的属性集中去掉一个属性,还能保持数据的唯一性 | |
|---|---|
| 5. | A) 1和IV B) II、III和IV C) 1和II D) III 4. 数据模型通常可以看或由哪些要素组成?。 |
| 8) 实体类型间的联系通常可以分为1:1, 1:n和m:n三类D1:1 联系是1:n 联系的特例,1:n 联系是m:n 联系的特例D1:1 联系是 m:n 联系的特例D1:n 联系是m:n 联系的特例D1:n 联系是m:n 联系的特例D1:n 联系的特例D1:n 联系是m:n 联系的特例D1:n 联系的生活的数决定对象,由于关系中小主码属性集中去掉某个属性仍能唯一标识一个元组和D11. | 5. |
| 7. 对于关系的主码必须满足的条件,有下列说法: | B) 实体类型间的联系通常可以分为1:1,1:n和m:n三类 (C)1:1联系是1:n联系的结例 1.25元 |
| A) 主码约束 B) 候选码约束 C) 外码约束 D) 用户自定义完整性以下关于主码及主码约束说法错误的是。 A) 在一个关系中不存在两个元组,它们具有相同的主码值 B) 不存在从组成主码的属性集中去掉一个属性,还能保持数据的唯一性() 关系模型通过主码约束维护关系的完整性() 如果属性 A 为关系 B 的主码,则在关系 R 中没有一个元组在属性 B 上的 | 7. 对于关系的主码必须满足的条件,有下列说法: |
| A) 在一个关系中不存在两个元组,它们具有相同的主码值 B) 不存在从组成主码的属性集中去掉一个属性,还能保持数据的唯一性 C) 关系模型通过主码约束维护关系的完整性 D) 如果属性 A 为关系 B 的主码,则在关系 R 中没有一个元组在属性 B 上的 | 完整性约束不包括。 A) 主码约束 B) 候选码约束 C) 外码约束 D) 用户自定义完整性 |
| | A) 在一个关系中不存在两个元组,它们具有相同的主码值 B) 不存在从组成主码的属性集中去掉一个属性,还能保持数据的唯一性 C) 关系模型通过主码约束维护关系的完整性 d) 如果属性 A 为关系 B 的主码,则在关系 R 中没有一个元组在属性 B 上的 |

| 10. SQL 中, 下列涉及空值的操作中错误的是。 A) AGE IS NULL B) AGE IS NOT NULL C) AGE=NULL D) NOT (AGE IS NULL) |
|---|
| 11. 己知有描述科研项目及负责教师的关系模式: 科研项目(项目号, 项目名称, 经费, 负责教师号, 姓名, 职称), 该关系模式满足函数依赖集: F={项目经费, 负责教师号→姓名, 受责教师号→取称}。下列分解中最合理的符合 3NF 的关系模式是。负责教师号→职称)。下列分解中最合理的符合 3NF 的关系模式是。 A) 科研项目(项目号, 项目名称, 经费), 教师(教师号, 硅名, 职称) B) 科研项目(项目号, 项目名称, 经费), 教师(教师号, 姓名, 职称, 项目号) C) 科研项目(项目号, 项目名称, 经费, 负责教师号), 教师(教师号, 姓名, 职称) D) 科研项目(项目号, 项目名称, 经费), 项目_教师(项目号, 负责教师号), 教师(教师号, 姓名, 职称) |
| 12. 设有关系模式 SC(Sno, Sname, Sex, Birthdar, Cno, Cname, Grade, Tno, Tname) 满足函数依赖集: {Sno→Sname, Sno→Sex, Sno→Birthday, Cno→Cname, (Sno, Cno)→Grade, Tno→Tname}。 SC 的主码和属性集(Sno, Tno)的闭包分别是。 A) (Sno, Tno)和{Cno, Cname, Grade, Tno, Tname} B) (Sno, Cno, Tno)和{Sno, Sname, Sex, Birthday, Cno} C) (Sno, Cno)和{Sno, Shame, Sex, Birthday, Cno, Cname, Grade} D) (Sno, Cno, Tno)和{Sno, Sname, Sex, Birthdayr, Tno, Tname} |
| 13. 某供应商关系模式为: Provider (PID, Pname, Tel, GoodsID, GoodsClassID, GoodsName, GoodsPrice), 该关系模式应满足如下函数依赖: PID→Pname, PID→TEL, GoodsID→GoodsClassID, GoodsID→GoodsName, GoodsName→GoodsPrice。则这个关系模式的主码为。 A) (PID, GoodsName) B) (PID, GoodsGlassID) C) (PID, GoodsID) D) (PID, GoodsPric) |
| 14. 关系数据规范化是为解决关系数据库中的什么问题而引入的? A) 保证数据的安全性和完整性 C) 插入、删除和数据冗余 D) 提高查询速度 |
| 15. 存在关系 Student: Student (学号, 姓名, 年龄, 所在学院, 学院地点, 学院地点, 学院电话), (所在学话) 且有: (学号)→(姓名, 年龄, 所在学院, 学院地点, 学院电话), (所在学→(学院地点, 学院电话), 关系 Student 最高达到哪级范式? A) 不满足 B) 1NF C) 2NF D) 3NF |
| 第 3 页(共 8 寸 |
| |

- 16. 存储过程是存储在数据库中的代码, 具有很多优点。下列陈述中未属于 A) 可通过预编译机制提高数据操作的性能 B) 可方便地按用户意图表达数据 C) 可减少客户端和服务器端的网络流量 D) 可实现一定安全控制 17. 创建触发器时,以下说法错误的是 A) 在个表上可以建立多个名词不同、类型各异的触发器 8) 增、删、改记录都可以使用触发器 C) 修改数据库以及数据库对象的语句可以在触发器中使用 D) 通常不要在触发器中返回任何结果
 - 18. 在关系的规范化过程中,消除了 后,1NF变成了3NF。

A 部分函数依赖和传递函数依赖 B 完全函数依赖和传递函数依赖

C完全函数依赖 D部分函数依赖

- 19. 关系 SC(Sno, Cno, Grade)表示学号, 课程号, 成绩。现要查询平均 90 分以上的学生的学号和平均成绩,正确的语句是___。
 - A SELECT Smo, AVG (Grade) FROM SC WHERE AVG (Grade) >=90 GROUP BY Sno
 - B SELECT Sno, AVG (Grade) FROM SC GROUP BY Sno HAVING AVG (Grade) >=90
 - C SELECT Sno. AVG (Grade) FROM SC WHERE AVG(Grade) >=90 ORDER BY Sno
 - D SELECT Sno. AVG (Grade) FROM SC GROUP BY Cho HAVING AVG(Grade) >= 90.
- 20. 有职工工资表(职工号、姓名、日期、基本工资、奖金、工资合计)。 "工资合计"等于同一行数据的"基本工资"与"奖金"之利、作职 签表中插入一行数据时(设一次只插入一行数据)能实现自动计算"" 计"列的值的代码是
 - ALTER TABLE 职工工资表 ADD CHECK (工资合计-基本工资+奖金)
 - UPDME 职工工资表 SET 工资合计=基本工资+奖金
 - INSERT INTO 职工工资表(工资合计) VALUES(基本工资+奖金)
 - D CREATE TRIGGER TRION 职工工资表 FOR INSERTAS UPDATE 职工 SET a. 工资合计=基本工资+a. 奖金 FROM 职工工资 a JOIN INSERTED

b ON a. 职工号=b. 职工号 AND a. 日期=b. 日期

| 1. | (1) |
|--------------|--|
| 2. | (2) |
| | (3) |
| 4. | (4) |
| 5. | (5) |
| 6. | (6) |
| | 7) |
| 7. | |
| 1. | 类数据库用户 User 在此数据库中具有对 T 表数据的查询和更改权限。则如 User 对 T 表的数据更改权,下述是实现该功能的语句,请补全语句 UPDATE ON T FROM User |
| S | Emp(eid, ename, age, did, salary), 其各列含义为: 职工号, 姓名 年龄, 部门号, 工资 Dept(did, dname, mgr_id), 其各列含义为: 部门号, 部门名称, 普经理职工号 出一条 SQL 语句, 查询工资大于 10000, 与他所在部门的经理年龄相同的职工姓名。 LECT A.* FROM EMP A, DEPT B, EMP C ERE A. DID=B. DID AND (2) AND A. SALARY > 10000 AGE=C. AGE |
| 个 请 CR | 某数据库中有商品表(商品号,商品名,商品类别,价格)。现要创美见图,该视图包含全部商品类别及每类商品的平均价格。 外全以下语句: ATE VIEW V1(商品类别,平均价格) AS ECT 商品类别,(3)FROM 商品表 GROUP BY 商品类别 |
| 查 | 某数据库中有表 Course, Course 中有属性 Cname (课程名), 以"DB_"开头,则倒数第三个字符 i 的课程的详细情况: CT * FROM Course WHERE (4)。 |
| | 第 5 页(共 8] |

-- , / 10 //)