| I   | -                  | 1    | =              | =             | 1                    | 四                    | £i            | i         | 六               | ı      |
|-----|--------------------|------|----------------|---------------|----------------------|----------------------|---------------|-----------|-----------------|--------|
|     |                    |      |                |               |                      |                      |               |           |                 |        |
|     | 一、  填              | 空题(名 | 每空 1 分,        | 共 20 分        | +)                   |                      |               |           |                 |        |
| 1   |                    |      | 居模型包括          | 舌三个方面         | 面,分别                 | 别是影报                 | 结构、           | され        | 探儿              | 和数据    |
| 2   | 完整性<br>2. 数据库      |      | <b>虫立性表</b> 现  | 见在两个:         | 方面,                  | 分别是13年               | <b>星</b> 3束3↑ | 七和 4:     | <b>句)</b> 項があらり | te.    |
|     | 3. 在关系             | 数据库□ | 中,当数扫          | 据更新操          | 作出现                  | 破坏参照完                | 整性而包          |           |                 |        |
|     |                    |      |                |               |                      | 州) 和 和 图             |               |           |                 |        |
| 4   | 4. E-R 模<br>5. 嵌入式 | 型的主要 | 要概念是:<br>ゝ おちお | · 实体、         | 5-12<br>that str. 14 | 和 <u>安体</u><br>调面向集合 | 间联系           | . = 44 == |                 |        |
|     |                    |      |                |               |                      | ·调囬问集台<br>些选择操作      |               |           |                 |        |
|     |                    |      |                | 接.            |                      |                      | 7 6 110 161   |           | HI L. SAA       | A=H EI |
|     | 7. 在强制             | 存取控制 | 制中,仅当          | 当主体的证         | 午可证组                 | 及别大子华                | 客体的密          | 密级时,      | 该主体才值           | 能读相    |
|     | 应的客<br>主ス          |      |                |               |                      |                      |               |           |                 |        |
| 8   | 1. 32              |      |                |               |                      | 基本单位。                |               | د         |                 |        |
| .9  | . 为了提              | 高多粒度 | 医封锁的槽          | <b>金查效率</b> , | 在多                   | 拉度封锁机                | 制中引入          | 了其后       | ₹_锁。            |        |
| 1   | 0. 数据库             | 系统的三 | 三级模式组          | 吉构分别是         | 문. 키구                | 英式、木                 | 机             | 和内        | 真式。             |        |
| 1   | 1. 恢复系统            | 充故障的 | 方法是ス           | 寸于未完.         | 战的事:                 | 务执行_65               | 兔 操作          | 作,对于      | ·已完成的           | 事务执    |
|     | 行_Re               |      |                |               | ,                    | Uni                  |               |           |                 |        |
| 12  | 2. 数据库到            | 系统遇到 | 死锁时业           | 必须从死针         | 遺状态 <sup>ι</sup>     | 中恢复。解                | 除死锁的          | 方法是       |                 |        |
|     | 回滚-                | フキラ  | 723            | 0             |                      |                      |               |           |                 |        |
| 13. | . 从低一组             | 及的范式 | 通过模式           | 大分解达3         | 到高一组                 | 级范式的过                | 程称为关          | 绿梅        | 规范化             | •      |
| _   |                    |      |                |               |                      | 确的填T,                |               |           |                 |        |
|     | 1                  | 2    | 3              | 4             | 5                    | 6                    | 7             | 8         | 9               | 10     |



- ▼ 1. 概念模型一般是稳定的,只要用户的需求不变,概念模型也不变。
  - 2. 在关系数据库中,元组的各个分量是有序的,但是元组的次序是无关紧要的。
- **了?** 3. 在关系运算中,只要参加运算的关系是有限的,结果关系也一定是有限的。
- · F 4. 数据库的合法用户可以操纵数据库中的所有数据。
- な 5. 关系数据库中的视图只能建立在基表上。
- 6. 同一关系内部属性之间不存在参照约束关系。
- √ 7. 静态转储不影响事务的运行。
- **F** 8. 封锁粒度越大,需要的锁越多,系统开销也越大。
- **千** 9. 每个函数依赖集的最小函数依赖集都是唯一的。
- 厂, 10. 只包含两个属性的关系一定属于 BCNF。

## 三、 单项选择题 (每小题 1 分, 共 20 分)

| 1  | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | 7  | 8  | 9  | 10 |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 |
|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |

- 1. 负责数据库系统建立、维护和协调工作的人员是())

- A. 最终用户 B. 应用程序员 C. 系统分析员 D. 数据库管理员
- 2. 采用树型结构表示各类实体以及实体间的联系的模型是( ) )

- A. 关系模型 B. 层次模型 C. 网状模型 D. 对象模型
- 3. 下列选项中,与视图对应的是( *P*). )
- A. 外模式 B. 模式 C. 内模式 D. 索引

- 4. 关系中的列, 称为( c. )

- A. 元组 B. 域 C. 属性 D. 目或度
- 5. 若 R 有 m 个元组, S 有 n 个元组,则 R 和 S 的笛卡尔积有(①) ) 个元组
  - A. m B. n C. m+n D. m×n
- 6. 在对两个关系 R 和 S 进行连接操作时候,如果希望结果包含 R 和 S 中不满足连接条 件的元组,那么该执行的操作是()

- A. 内连接 B. 左外连接 C. 右外连接 D. 完全外连接
- 7. 对于小关系上的选择操作应该选用的实现方法是 (人)
- A. 顺序扫描法 B. 排序合并法 C. 二分查找法 D. 索引扫描法

| 8. 大型集中式关系数据库,查询优化的重点是使 ( A) 最小化   |
|--|
| 975万届备的代价 B. 计算代价 C 内左传用444 p 通信保价   |
| 9. 在查询优化中应尽可能早地执行的操作是(A. )。  |
| A. 选择 B. 连接 C. 笛卡尔积 D. 并   |
| 10. 数据库管理系统能实现对数据库中数据的查询、插入、修改和删除等操作,这种功   |
| 能称为( 6。  |
| A. 数据定义功能 B. 数据管理功能  |
| C. 数据操纵功能 D. 数据控制功能  |
| 11. 数据库系统中,用户和角色的联系是( )  |
| A. 1:1 B. 1:n C. m:n D. m:1  |
| 12. 需要后备副本参与恢复的数据库故障是是( ( )  |
| A. 事务故障 B. 系统故障 C. 介质故障 D. 事务回滚  |
| 13. 下列数据完整性控制策略中数据控制能力最灵活的是 ( )。   |
| A. 默认值 B. 规则 C. 约束 D. 触发器  |
| 14. 事务并发操作不当可能导致一些问题,例如丢失更新,其原因在于并发操作破坏了   |
| 事务的(   |
| A. 原子性 B. 一致性 C. 隔离性 D. 持久性  |
| 15. 能够保证可串行化的封锁协议是(  |
| A. 一级封锁协议 B. 二级封锁协议 C. 三级封锁协议 D. 两阶段封锁协议 16. 按照多粒度封锁协议,如果某个事务已加 SIX 锁,则还可以继续施加的锁是( ) |
| 10. <b>以</b> 無 <b>夕</b> 程 <b>及 以 以 以 以 以 以 以 以 以 以</b>                               |
| 17. 在函数依赖的范围内,规范化程度最高的是())   |
| A. 2NF B. 3NF C. BCNF D. 4NF   |
| 18. 在分组检索中,要去掉不满足条件的分组和不满足条件的记录,应当())  |
| A. 使用 WHERE 子句 B. 使用 HAVING 子句   |
| C. 先使用 HAVING 子句,再使用 WHERE 子句  |
| D. 先使用 WHERE 子句,再使用 HAVING 子句  |
| 19. 在具有检查点技术的数据库系统中,操作 ① 写数据库 ②写日志 ③写检查点记录   |
| ④ 写重新开始文件 正确的顺序是(  |
| A. 1-2-3-4 B. 4-3-2-1  |
| , C. 2-3-1-4<br>W. 1-4-3-27  |
| 第3页,共5页  |
|  |

装

订

- 20. 在关系数据库的逻辑结构设计中,需要将一个 m:n 联系转换为一个关系模式。此时 该关系模式的主键应该是(〇)
  - A. m 端实体的键 B. n 端实体的键 C. m 端和 n 端实体键的组合 D. 全键

## 四、 简答题(共 10 分,请将答案写在答题纸上)

- 简述数据库管理系统的主要功能。(4分)包x 续似 谁订保订。
- 简述聚集索引的概念。(2分) 5到汉内、东村、组队为理汉府一社和竞争 2.
- 3. 按照软件工程的思想进行数据库设计需要经历哪几个阶段?(4分)。

离场折 概念设计 退转分批为理及生和排库实施。 五、 综合题(共 20 分,请将答案写在答题纸上)

- 已知: 关系模式 R(A, B, D, E, H), R 上的函数依赖集 F={A-D, AB-DE, E-H, 右指导 请确定关系模式 R 的一个候选键,要求给出相关理由。(4 分) 均, つ 🛰 🗥
- 2. 判断下列两个调度是否冲突等价,并说明理由。(3分)  $S_1 = \{R_1(x)W_1(x) R_2(x)W_2(x) R_1(y)W_1(y) R_2(y)W_2(y)\}$  $S_2=\{R_1(x)W_1(x)R_1(y)W_1(y)R_2(x)W_2(x)R_2(y)W_2(y)\}$
- 证明: R属于 3NF 则 R属于 2NF。(3分)
- 某关系数据包含如下关系模式:

图书 Book(编号 Bno,书名 Bname,出版社 Press,定价 Price) 读者 Reader (编号 Rno, 姓名 Rname, 读者类别 Type) 读者类别信息 RType(读者类别 Type,允许借阅的图书数目 Vmax) 借阅信息 Borrow (图书编号 Bno, 读者编号 Rno, 借出日期 Ldate, 归还日期 Rdate) 其中带下划线的属性为主键,未归还的图书归还日期默认为空(NULL)。

(1) 用 SQL 语言表示下列操作: (6分)

①将如下图书信息添加到数据库中。INSERT 1470 Book ( Value ( Database, bolo, Elsvier, 94) 书名: Database, 编号: b010, 出版社: Elsvier, 定价: 99

PDATE BOYFOW ppdate SE/ECT Bno . count as Where BAO En I相关内容。

(Select Backeng)统计每个读者未归还的图书数量。 FROM BOTTON where knock(2)、设计相应的触发器实现如下借阅规则: (4分)

And Rmabolo 当读者实际借阅的图书数量超过该读者可以借阅的图书数量时,拒绝借阅并给出提示信

CREATE TRIGGER

## 六、 设计题(共20分)

某医院病房管理信息系统需要管理如下基本信息:一个科室有多个病房和多个医生,一个病房只能属于一个科室,一个医生也只属于一个科室,但可负责多个病人的诊治并给出相应的诊治意见;每个病房有多张病床,一个病人只能占用一张病床;由于轮流值班的原因,一个病人可能会在不同的时间由不同的医生负责诊治。

- (1)请上述信息对此管理系统进行概念建模,用 E-R 图给出相应的概念模型。 要求在 E-R 图中注明属性和联系的类型。(6分)
  - (2) 将所得的 E-R 模型转换成关系模型。(5 分)
  - (3)确定各个关系模式的函数依赖集,并指出各关系模式的主键。(5分)
- (4) 判断各关系模式最高可达到第几范式?如果某个关系模式不是 3NF,请给出关系可能的 3NF 分解。(4分)

