

1. 需在存储过程中使用某一参数向存储过程传入数值,同时该参数还存储了需要返回的计算结果,则该参数在存储过程参数列表中的修饰符为 **INOUT**

2. E-R 图之间的冲突主要有**属性冲突**、**命名冲突**、**结构冲突**三种

3. 数据库的三级模式结构中,外模式/模式映像可以保证数据和应用程序间的**逻辑独立性**,模式/内模式映像可以保证数据和应用程序间的**物理独立性**

4. 当创建主键的时候,数据库管理系统会自动生成**聚簇型索引**

5. 在一个超市销售系统中,希望每次插入数据后,都自动对当天有营业额的统计工作,在数据库中可以用**触发器**通过实现该需求

6. 使用 SELECT 语句查询时,要去掉查询结果中的重复记录,应该使用 **DISTINCT** 关键字

7. 在关系模式的分解中,数据等价用**无损连接**衡量,函数依赖等价用**保持函数依赖**衡量

8. 在数据库实施阶段包括两项重要工作,一项是数据的**载入**,另一项是**应用程序的编码和调试**

9. 局部 E-R 图合并时的冲突有**属性冲突**、**命名冲突**、**结构冲突**三种

10. 现有图书借阅关系数据库如下:

图书(图书号,书名,作者,单价,库存量)

读者____

借阅(图书号,读者号,借期,还期,备注)其中,还期为 NULL 表示该书未还。

用 SQL 语言实现下列查询:

- 1)检索读者号为 R6 的读者姓名、工作单位。
- 2)检索借阅图书号为 B6 的读者姓名。
- 3)检索读者“李红”所借图书的书名。
- 4)检索读者号为 R1 的读者所借图书中未还的书名。
- 5)检索书名为“操作系统”的图书的最高单价和最低单价。
- 6)检索单价在 20 到 30 元____之间的图书的书名及库存量。
- 7)检索所有姓王的读者所借图书的图书号、借期和还期。
- 8)检索与“张三”同一工作单位的读者号和读者姓名。
- 9)将读者“李红”所借图书的信息从借阅表中删除。
- 10)将读者号为 R2 的读者所借图书的还期增加 10 天

读者号,姓名,工作单位,地址 包含 20 和 30

11. 关系模式 $R(X,Y,Z)$ 中,函数依赖发生在 XY 和 YZ 上,则分解 $\{XZ,XY\}$ 的主要问题

是丢失函数依赖

12. DFD 是数据库设计过程中需求分析阶段的工作。

在概念设计向逻辑设计转换时, 1 对 1 联系和 1 对多联系通常不用转换成对应的基本表

13. 触发器是特殊类型的存储过程，它能在任何试图改变表中由触发器保护的数据时执行
14. 在数据库系统中,更换了存储数据文件的硬盘,系统的业务逻辑无需改变,这一特性被称为物理独立性
15. E-R 图的主要元素是实体型、属性、联系
16. 若关系为 1NF,且它的每一个非主属性都不部分依赖于候选码,则成该关系为 2NF
17. 当将局部 E-R 图集成为全局 E-R 图时，如果同一对象在一个局部 E-R 图中作为实体，而在另一个局部 E-R 图中作为属性，则这种现象称结构冲突
18. 在数据库管理系统中,如果规定脚本中出现的操作都是针对 ADO 数据库进行的，则在脚本的最顶部应该声明的语句是 use ADO
19. 按照转储状态,数据转储可以分为冷备份和热备份
20. 一个关系模式的形式化(五元组)表示为 $R(U, D, DOM, F)$
21. 关系规则的完整性规则包括参照完整性、实体完整性和用户自定义的完整性
22. 关系系统的完整性控制包括实体完整性、参照完整性和用户自定义的完整性
23. 层次模型无法表达的实体联系类型为多对多关系

24. 从关系规范化理论的角度讲, 一个只满足 1NF 的关系可能存在的四方面问题是: 数据冗余度大、插入异常、修改异常和删除异常。
25. 如果两个实体之间具有 $m:n$ 联系, 则将它们转换为关系模型的结果是 3 个表
26. 事务的特征包括: 原子性、一致性、隔离性和持久性
27. 保护数据库, 防止未经授权的或不合法的使用造成的数据泄露、更改破坏。这是指数据的 安全性
28. 数据库系统一般包括数据库管理系统、应用系统、数据库管理员与用户
29. 关系代数运算中, 专门的关系运算有选择、投影和连接
30. 设有关系模式 $R(U, V, X, Y)$, 函数依赖为 $\{UV \rightarrow XY, U \rightarrow Y\}$, 则 R 的候选键是 UV , 它属于 1NF 范式的关系模式
31. 子查询依赖于父类查询, 这类查询称为相关子查询
32. 如果采用关系数据库来实现应用, 则在数据库的逻辑设计阶段需将 E-R 图转换为关系模式
33. 删除数据库的关键字是: DROP
34. 数据库发展经历了三个阶段: 人工管理阶段、文件系统阶段和数据库系统阶段
35. 逻辑层次上的数据模型有三个要素: 数据结构、数据完整性和数据操纵

36. 视图是虚表, 只在数据库中存储其定义

37. BC 范式消除了主属性对主码的部分函数依赖

38. 对于非规范化的关系模式, 经过所有属性不可再分转换为 1NF, 将 1NF 经过非主属性完全依赖于主关系键转换为 2NF, 将 2NF 经过非主属性不传递依赖于主关系键转换为 3NF

39. 数据库的并发操作导致的数据库不一致性包括: 丢失更新、污读和不可重读

40. 【题目过长】给定供应商供应零件的数据库 db_sp, 其中包含供应商表 S、零

件表 P 和供应情况表 SP, 表结构如下:

供应商 S(____, sname, status, city), 各字段的含义分别为供应商编号、供应商名称、状态和所在城市。

零件 P(____, pname, color, weight), 各字段的含义分别为零件编号、零件名称、颜色和重量。

供应 SP(____, qty), 各字段的含义分别为供应商编号、零件编号、供应量。

用 SQL 语言实现下列查询:

- 1) 查询供应零件号为 P1 的供应商编号。
- 2) 查询供货量在 300—500 之间的所有供货情况。
- 3) 查询供应红色零件的供应商编号和供应商名称。
- 4) 查询重量在 15 以下, paris 供应商供应的零件代码和零件名。
- 5) 在供应商 S 表中插入供应商编号为 “S10”, 供应商名称为 “London” 的记录。
- 6) 查询不供应红色零件的供应商名称。
- 7) 查询供应商 S3 没有供应的零件名称。
- 8) 查询供应零件代码为 P1 和 P2 两种零件的供应商名称。
- 9) 查询与零件名 Nut 颜色相同的零件代码和零件名称。
- 10) 查询供应商 S 表中前 10 家供应商的所有信息, 并将查询结果写入外部文件 “d:\aa.txt”。

1) select sno from sp where sno=' p1' ;

2) select * from sp where qty between 300 and 500;

或: select * from sp where qty>=300 and qty<=500;

3) select s. sno, sname from s, p, sp where s. sno=sp. sno and p. pno=sp. pno and color=' 红色'

或: select sno, sname from s where sno in(select sno from sp where pno in(select pno from p where color=' 红色'))

或: select s. sno, sname from s join sp on s. sno=sp. sno join p on sp. pno=p. pno where color=' 红色'

或: select sno, sname from s where sno in(select sno from p, sp where p. pno=sp. pno and color=' 红色')

或:select s. sno, sname from s, sp where s. sno=sp. sno and pno in(select pno from p where color=' 红色')

4)select p. pno, pname from s, p, sp where s. sno=sp. sno and p. pno=sp. pno and weight<15 and sname=' paris'

5)insert into S(sno, sname) values('s10' , ' London')

6)select sname from s where sno not in(select sno from p, sp where p. pno=sp. pno and color=' 红色')

7)select pname from p where pno not in(select pno from sp where sno=' s3')

8)select sname from s a, sp b, sp c where a. sno=b. sno and b. sno=c. sno and b. pno=' p1' and c. pno=' p2'

或:select sname from s where sno in(select a. sno from sp a, sp b where a. sno=b. sno and a. pno=' p1' and b. pno=' p2')

9)select pno, pname from p where color=(select color from p where pname=' Nut')

或:select b. pno, b. pname from p a, p b where a. color=b. color and a. pname=' Nut' and b. pname!=' Nut'

10)select * from s limit 10 into outfile 'd:\aa.txt'

Sno pno sno,pno

41. 关系中属性不可再分,也称为**域关系演算**

42. 数据库的安全保护功能包括: **安全性**、**完整性控制**、**并发性控制**和**故障恢复**等多方面

43. 在 MySQL 中, 触发器的执行时间有两种: **after** 和 **before**

44. 使用 Create View 语句产生的虚表称为**视图**

45. 如果一个满足 1NF 关系的所有属性合起来组成一个关键字, 则该关系最高满足的范式是 **3NF**(在 1NF、2NF、3NF 范围内)

46. SQL 语言提供**数据定义**、**数据查询**、**数据操纵**、**数据控制**等功能

47. 装入测试数据并进行数据库调试工作是在**数据库实施**阶段的工作

48. 【题目过长】 对于教学数据库的三个基本表:

S____

SC____

C____

试用 SQL 的查询语句表达下列查询:

- 1)检索 LIU 老师所讲授课程的课程号。
- 2)检索年龄小于 20 岁的女学生的学号和姓名。
- 3)检索学号为 S1 的学生所学课程的课程名与任课教师名。
- 4)检索 LI 同学不学的课程的课程号。
- 5)检索至少选修四门课程的学生学号。
- 6)求选修 C2 课程的男学生的平均成绩。
- 7)检索学号比 WANG 同学小,而年龄比他大的学生姓名。
- 8)检索姓名以 M 打头的所有学生的姓名和年龄。
- 9)在表 SC 中检索成绩为空值的学生学号和课程号。
- 10)向 SC 表中插入一条选修记录__

S#,SNAME,AGE,SEX

S#,C#,GRADE

C#,CNAME,TEACHER

's1','c7',100

49. 数据库的备份类型按涉及的数据范围来划分有 3 种, 分别是完整备份、增量备份和差异备份

50. 判断函数依赖集 F 和 G 等价的充分必要条件是 $F^+=G^+$
51. 数据库设计的一般步骤有：需求分析、概念结构设计、逻辑结构设计、物理结构设计、数据库的实施、运行与维护
52. 在视图中删除或修改一条记录，相应的基本表也随着视图更新
53. 索引可以分为聚集群索引和主键索引
54. 并发控制的主要方法是封锁，基本的封锁类型有互斥锁和共享锁
55. 数据独立性分为逻辑数据独立性和物理数据独立性
56. 当数据的物理存储改变了，应用程序不变，而由 DBMS 处理这种改变，这是指数据的物理独立性
57. 关系模型中三类完整性约束有实体完整性、参照完整性和用户自定义的完整性
58. 视图建立完成后，数据字典中存放的是视图的定义
59. 设有学生表 S (学号，姓名，班级)和学生选课表 SC (学号，课程号，成绩)，为维护数据一致性，表 S 与 SC 之间应满足参照完整性约束
60. 在 MySQL 中，有两种基本类型的索引：普通索引和唯一索引
61. 关系代数中专门的关系运算包括：选择、投影、连接和除
62. SQL 支持数据库的三级模式结构，其中外模式对应于视图和部分基本表，模式对应于基本表，内模式对应于存储文件