复习主要内容

题型:选择题 40 个共 40 分,判断题 10 个共 10 分,关系代数和 SQL设计 30 分,简答题 2 个共 8 分,数据库规范化 12 分

章节主要复习内容:(不仅仅是掌握概念,还要能灵活应用)

一、概述

- 1) 理解数据、数据库、数据库管理系统、数据库系统
- 2) 实体之间的联系形式主要有哪几种?
- 1对1 1对多 多对多
- 3) 理解概念模型、逻辑模型、物理模型
- 4) 什么叫数据与程序的物理独立性?什么叫数据与程序的逻辑独立性?为什么数据库系统具有数据与程序的独立性?
- 5) 数据库管理系统的主要管理功能?

数据独立性高

- 数据独立性是指数据的组织和存储方法与应用程序互不依赖、彼此独立的特性。
- 物理独立性
- ▶ 指用户的应用程序与存储在磁盘上的数据库中数据是相互独立的。当数据的物理存储改变了,应用程序不用改变。
- 逻辑独立性
 - 指用户的应用程序与数据库的逻辑结构是相互独立的。数据的逻辑结构 改变了,用户程序也可以不变。
- 数据独立性是由DBMS的二级映像功能来保证的



二、关系代数

- 6) 熟练掌握关系代数基本运算
- 7) 关系表有多个候选键,但只能选定其中一个做为主键
- 8) 投影和选择运算要重点掌握,投影后,元组数量可能变化也可能不发生变化,选择后, 属性数量不发生变化
- 9) 理解自然连接、外连接(左、右、全外连接)
- 10) 理解主键、外键的概念及关系

三、 SQL

重点掌握

11) 要掌握单表查询、多表连接查询、嵌套查询、分组运算、排序、选择、投影等操作 1



12) 视图的作用?如何定义视图?

```
create view sno_num(sno,scount)
as
select sno,count(*) from sc group by sno
```

3.6.4 视图的作用

- 1. 视图能够简化用户的操作
- 2. 视图使用户能以多种角度看待同一数据
- 3. 视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑
- 4. 视图能够对机密数据提供安全保护
- 5. 适当的利用视图可以更清晰的表达查询
- 13) 如何去掉查询结果的重复元组(记录) 1
- 14) HAVING 和 where 语句的用途,HAVING 作用于分组,对分组进行限制输出,Where 作 用于整个表,用来选择满足条件的行 1
- 15) ALTER TABLE 用来修改表的结构(数据库模式)
- 16) 判断空值用"IS NULL" 1
- 17) 单列排序、多列排序
- 18) 给定几个关系表,能用关系代数、SQL 实现不同的查询 1
- 19) Like 查询中"%"与"-"的应用
- 20) 创建索引的语句 1

■ 语句格式 CREATE [UNIQUE] [CLUSTER] INDEX <索引名> ON <表名>(<列名>[<次序>][,<列名>[<次序>]]...);

- ➤ UNIQUE:每一个素引值只对应唯一的数据记录,不允许表中不同的行在索引列上取相同值。若已有相同值存在,则系统给出相关信息,不建此素引。系统并拒绝违背唯一性的插入、更新。
 ➤ CLUSTER:键值相同的记录在物理上集中存放。一个基本表上只能建一个聚族素引。适用范围:
- 很少对基表进行增删操作
 - 很少对其中的变长列进行修改操作
 - > ASC/DESC: 升/降序

CREATE UNIQUE INDEX SC_INDEX ON SC(SNO DESC,CNO ASC);

建立索引(续)

[例13] CREATE CLUSTER INDEX Stusname

ON Student(Sname);

▶ 在Student表的Sname(姓名)列上建立一个聚簇索

四、 数据库安全性

21) 掌握几类数据库安全性控制的常用方法

数据库安全性控制概述 (续)

- 数据库安全性控制的常用方法
 - > 用户标识和鉴别
 - > 存取控制
 - >视图
 - ▶审计
 - >加密存储
- 22) 如何用 sql 语句定义授权和收回授权

第1种授权(对象权限)

授权:

GRANT <特权> ON 〈表名〉 TO <受权者>[, <受权者>]

[WITH GRANT OPTION]

特权: ALL PRIVILEGES |操作

操作: SELECT |INSERT|DELETE|UPDATE [属性表]

受权者: PUBLIC |用户标识符

收回特权:

REVOKE <特权> ON 〈表名〉 FROM <受权者>[, <受权者

数据库完整性 五、

- 23) 掌握几类数据库完整性
- 24) 如何用 sql 语句定义数据库完整性

完整性约束命名子句(续)

[例5.11]建立教师表TEACHER,要求每个教师的应发工资不低 于3000元。

应发工资是工资列Sal与扣除项Deduct之和。 CREATE TABLE TEACHER

(Eno NUMERIC(4) PRIMARY KEY /*在列级定义主码*/ Ename CHAR(10), Job CHAR(8), Sal NUMERIC(7,2),

Deduct NUMERIC(7,2),

Deptno NUMERIC(2),
CONSTRAINT TEACHERFKey FOREIGN KEY (Deptno)

REFERENCES DEPT(Deptno),

CONSTRAINT C1 CHECK (Sal + Deduct >= 3000));

DROP CONSTRAINT C1; ALTER TABLE Student

ADD CONSTRAINT C1 CHECK (Sno BETWEEN 900000 AND 999999),

ALTER TABLE Student

ALTER TABLE Student

ADD CONSTRAINT C3 CHECK(Sage < 40);

六、 关系数据理论

- 25) 掌握第一范式、第二范式和第三范式、BC 范式定义及判断
- 26) 给定一个不规范的应用, 画出 E-R 图, 能标注表的函数依赖关系, 能判断属于第几范式, 如果不规范能将表规范到第三范式。 ?????

七、 数据库设计

27) 数据库的设计过程有哪些?每个阶段主要任务是什么?

7.1.3 数据库设计的基本步骤

- 数据库设计分6个阶段
 - > 需求分析
 - > 概念结构设计
 - > 逻辑结构设计
 - > 物理结构设计
- >数据库实施
 - > 数据库运行和维护
 - 需求分析和概念设计独立于任何数据库管理系统
- <mark>逻辑设计和物理设计与选用的DBMS</mark>密切相关
- 28) 理解 E-R 图图示的表示方法
- 29) 能画出简单应用的 E-R 图
- 30) 局部 E-R 图合并成全局 E-R 图时可能出现的合并冲突有哪几种。

合并分E-R图,生成初步E-R图(续)

- 冲突的种类
 - > 属性冲突
 - > 命名冲突
- ▶结构冲突

1. 属性冲突



- 两类属性冲突
 - > 属性域冲突
 - > 属性值的类型
 - > 取值范围
 - > 取值集合不同
 - 例1,由于学号是数字,因此某些部门(即局部应用)将学号定义为整数形式,而由于学号不用参与运算,因此另一些部门(即局部应用)将学号定义为字符型形式。
 - 例2. 某些部门(即局部应用)以出生日期形式表示学生的年龄,而另一些部门(即局部应用)用整数形式表示学生的年龄。

>属性取值单位冲突

例:学生的身高,有的以米为单位,有的以厘米为单位, <mark>有</mark>的以尺为单位。

88

属性冲突(续)



- 属性冲突的解决方法
 - >通常用讨论、协商等行政手段加以解决。
 - ▶满足整体需求基础上的方便原则

3. 结构冲突



- 三类结构冲突
 - > 同一对象在不同应用中具有不同的抽象
 - 例,"课程"在某一局部应用中被当作实体
 - 在另一局部应用中则被当作属性
 - 解决方法:通常是把属性变换为实体或把实体变换 为属性,使同一对象具有相同的抽象。

92

3. 结构冲突

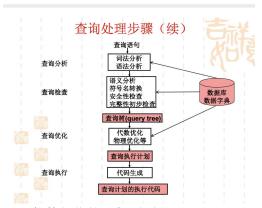


- 三类结构冲突
 - ▶ 同一实体在不同分E-R图中所包含的属性个数和属性 排列次序不完全相同
 - ■产生原因:不同的局部应用关心的是该实体的不同侧面。
 - 解决方法: 使该实体的属性取各分E-R图中属性的 并集,再适当设计属性的次序。

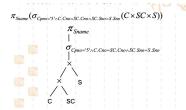
八、 不考

九、 查询优化

- 31) 数据库查询处理的主要步骤及内容。
 - 9.1.1 查询处理步骤
 - 关系数据库管理系统查询处理阶段:
 - 1. 查询分析
 - 2. 查询检查
 - 3. 查询优化
 - 4. 查询执行



- 32) 代数优化的一般原则
- 1. 先分开

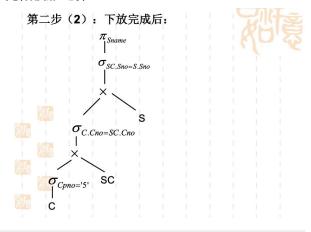


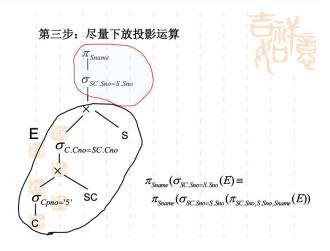
第一步:利用規则4分解选择运算
$$\sigma_{S_0 none} \sigma_{F_1}(\sigma_{F_2}(E)) \equiv \sigma_{F_1 \wedge F_2}(E)$$

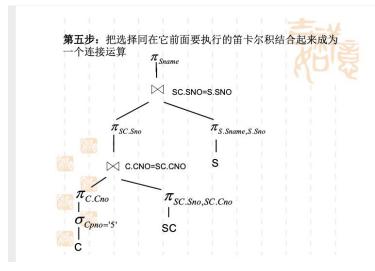
$$\sigma_{C.C.non-SC.C.no} \sigma_{S.C.Sso-5.Sno}$$

$$\sigma_{F_1 \wedge F_2}(E) \equiv \sigma_{F_1}(\sigma_{F_2}(E))$$

2. 先做投影运算







用投影属性消除无用的属性

代数优化的若干方法(总结)

■ 一般规则

先过滤部分记录,减小中间表

小关系先做join

先过滤部分记录,<u>佩</u>小中间表

选择条件向树叶方向下压

连接和选择同时做

过滤不起作用的字段

加投影-

可能会减少代价,但不总是正确,有异常的情况,因为代数优化没有考虑到实际的数据分布情况。

- 33) 什么是物理优化?
- 实践证明: 合理选择存取路径,往往能够收到显著的优化效果,应成为优化的重点。
- 物理优化就是要选择高效合理的操作算法或 存取路径,求得优化的查询计划
- **34)** 哪些情况对属性建立索引比较合适?哪些情况不适合建立索引?查询结果《=1 或者小于百分之十的时候
- 35) 笛卡尔运算切记不要滥用,有可能使查询很长时间

十、 数据库恢复

- 36) 掌握事务的概念及事务的四个特性
- 37) 什么是事务故障、系统故障和介质故障?产生原因,如果进行故障恢复?
 - 常用恢复技术
 - > 事务故障的恢复
 - **>UNDO**
 - > 系统故障的恢复
 - >UNDO + REDO
 - > 介质故障的恢复
 - 重装备份并恢复到一致性状态 + REDO
- 38) 重点掌握具有检查点的恢复技术及恢复步骤
- 39) 常见的数据库保护措施有安全性保护,完整性保护,并发控制及其故障恢复

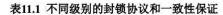
十一、 数据库并发控制

- 40) 数据库并发操作可能带来的数据不一致的几种形式
- 41) 事务的定义、提交和回滚操作
- 42) 封锁机制是数据库并发控制的主要方式
- 43) 锁的主要类型及相容矩阵
- 44) 重点掌握三级封锁协议

4. 封锁协议小结

- 三级协议的主要区别
 - ▶什么操作需要申请封锁以及何时释放锁(即持锁时间)
- 不同的封锁协议使事务达到的一致性级别不同。

	X锁		S锁		一致性保证		
	操作结 束释放	事务结 束释放	操作结 束释放	事务结 束释放	不丢失 修改	不读"脏" 数据	可重复 读
一级封锁协议		V			√		
二级封锁协议		√	1		1	1	
三级封锁协议		√		√	√	√	√



- 45) 什么是两段锁协议 2PL
- 46) 满足两段锁协议是数据库并发调度可串行化的充分条件。