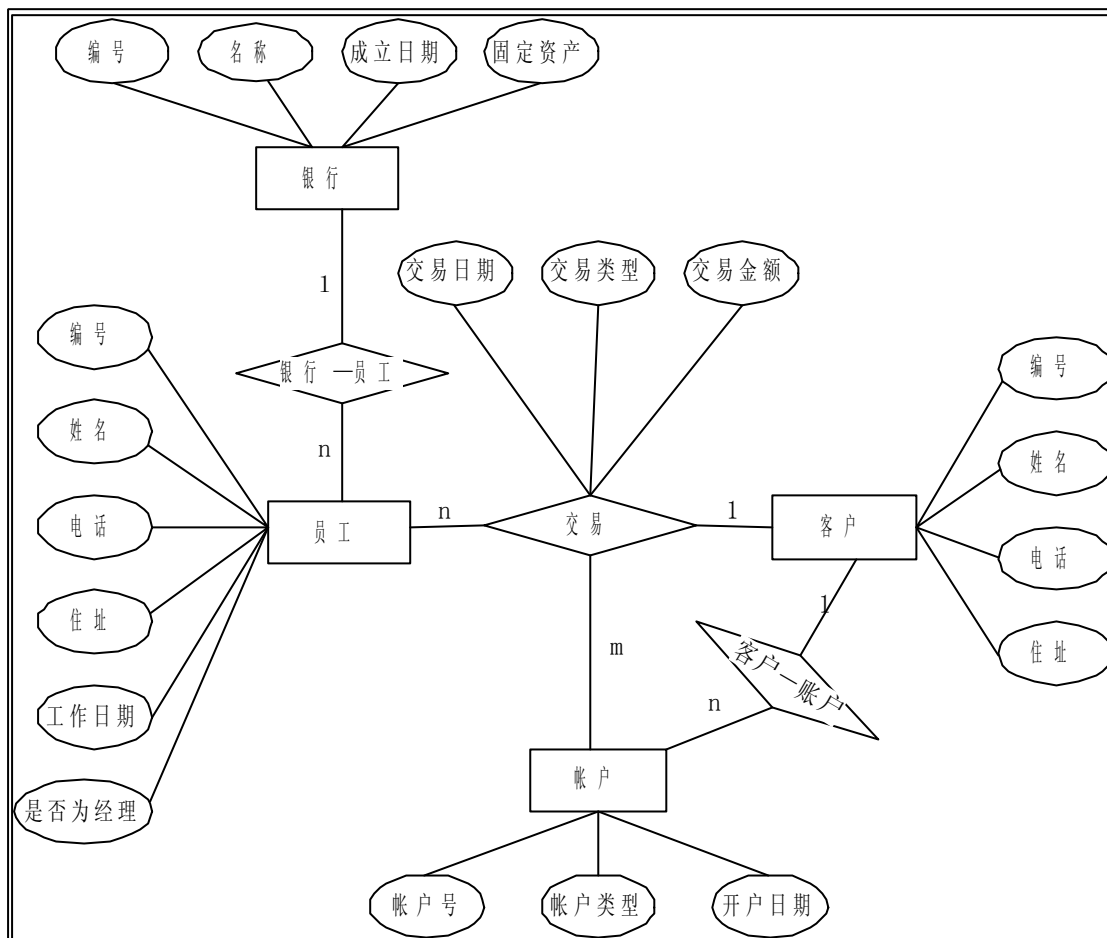


数据库系统原理 2005 试卷

一.

1. 概念模型设计：E-R 图



2. 逻辑模型设计:

银行(银行编号, 银行名称, 成立日期, 固定资产)

Bank(Bno,Bname,Bdate,Bmoney)

员工(员工编号, 银行编号, 员工姓名, 员工电话, 员工住址, 工作日期, 是否为经理, 归属经理)

Employee(Eno,Bno,Ename,Ephone,Eaddr,Edate,Ismanager,Manager)

客户(客户编号, 客户姓名, 客户电话, 客户住址)

Client(Cno,Cname,Cphone,Caddr)

帐户(帐户号, 客户编号, 帐户类型, 开户日期)

Account(Ano,Cno,Atype,Adate)

交易(员工编号, 客户编号, 帐户编号, 交易日期, 交易类型, 交易金额)
Action(Eno,Cno,Ano,Acdate,Actype,Acmoney)

3.索引设计:

//查询银行情况

```
CREATE CLUSTER INDEX Bindex ON Bank(Bno);
```

//查询员工情况

```
CREATE CLUSTER INDEX Eindex ON Employee(Eno);
```

//根据客户姓名查询交易活动

```
CREATE VIEW CNview
```

```
AS
```

```
SELECT Cname,Action.* FROM Client,Action
```

```
WHERE Client.Cno=Action.Cno;
```

```
CREATE INDEX CNindex ON CNview(Cname);
```

//根据银行员工编号查询交易活动

```
CREATE INDEX ENindex ON Action(Eno);
```

二.

(注: 题目中的学生关系应该用 *S (SNO,SN,AGE,SEX,SDEPT)*)

用 SQL,关系代数和元组关系演算语言完成操作:

1 .SQL: *SELECT SN*
FROM S
WHERE SDEPT='计算机' AND AGE<20;

关系代数: $\pi_{SN}(\sigma_{SDEPT='计算机' \wedge AGE < 20}(S))$

元组关系演算: GET W(S.SN):S.SDEPT='计算机' \wedge S.AGE<20

2 .SQL: *SELECT CN*
FROM C,T,SC
WHERE C.CNO=SC.CNO AND T.ENO=SC.ENO AND T.EN='李明';

关系代数: $\pi_{CN}(\sigma_{EN='李明'}(T) \bowtie SC \bowtie C)$

元组关系演算:

RANGE SC SCX

RANGE T TX

GET W(C.CN): $\exists SCX(SCX.CNO=C.CNO \wedge$

$\exists TX(TX.ENO=SCX.ENO \text{ AND } TX.EN='李明'))$

3 .SQL: *SELECT SN FROM S SX*
WHERE NOT EXISTS(
*SELECT * FROM C CX*
WHERE NOT EXISTS(
*SELECT * FROM SC*
WHERE SNO=SX.SNO AND CNO=CX.CNO AND G='A')) ;

关系代数: $\sigma_{SN}((S \bowtie \pi_{G='A'}(SC)) \div \sigma_{CNO}(C))$

元组关系演算:

RANGE SC SCX

RANGE C CX

GET W(S.SN): $\neg \exists CX (\neg \exists SCX (SCX.SNO=S.SNO \wedge SCX.CNO=CX.CNO \wedge SCX.G='A'))$

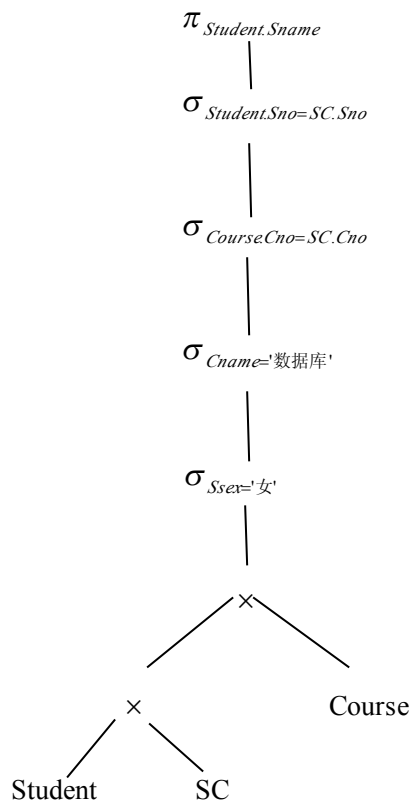
用 SQL 语言完成操作:

4. CREATE VIEW COMPUTER_VIEW
AS
SELECT EN,CN,SC.* FROM SC,T,C
WHERE T.DEPT='计算机' AND SC.ENO=T.ENO AND SC.CNO=C.CNO;
GRANT SELECT ON COMPUTER_VIEW
TO U1;
5. CREATE TRIGGER STRIGGER ON SC
FOR INSERT,UPDATE AS
DELETE FROM SC
WHERE EXISTS(SELECT * FROM INSERTED
WHERE SC.SNO=INSERTED.SNO AND
INSERTED.G<60 AND INSERTED.SNO LIKE '2007%8__');
6. CREATE PROCEDURE QT
(@AGE VARCHAR(2),@DEPT VARCHAR(10))
AS
DECLARE QC CURSOR FOR
SELECT EN,SEX FROM T
WHERE AGE=@AGE AND DEPT=@DEPT;
OPEN QC;
DECLARE @EN VARCHAR(2);
DECLARE @SEX VARCHAR(2);
FETCH NEXT FROM QC
INTO @EN,@SEX;
WHILE @@FETCH_STATUS=0
BEGIN
DECLARE @CALL VARCHAR(10);
SET @CALL=SUBSTRING(@EN,1,1);
SET @CALL=@CALL+CASE @SEX
WHEN '男' THEN '先生'
WHEN '女' THEN '女士'
END;
PRINT @CALL;
FETCH NEXT FROM QC
INTO @EN,@SEX;
CLOSE QC;
END

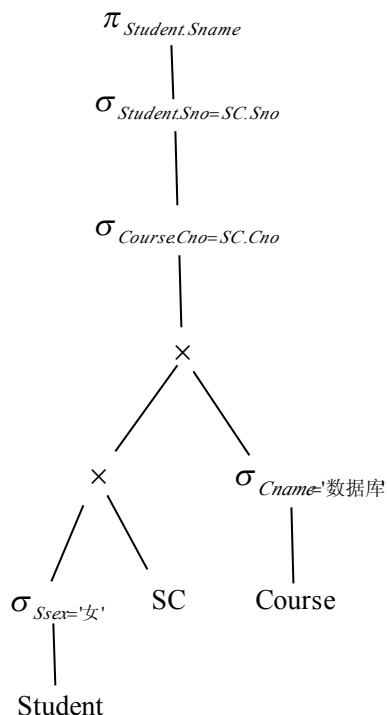
7. 关系代数表达式:

$$\pi_{Student.Sname}(\sigma_{Student.Sno=SC.Sno \wedge Course.Cno=SC.Cno \wedge Cname='数据库' \wedge Ssex='女'}(Student \times SC \times Course))$$

关系代数语法树



优化后关系代数语法树



优化后的关系代数表达式:

$$\pi_{Student.Sname}(\sigma_{Student.Sno=SC.Sno \wedge Course.Cno=SC.Cno}(\sigma_{Ssex='女'}(Student) \times SC \times \sigma_{Cname='数据库'}(Course)))$$

三.

$$F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow D, E \rightarrow D, D \rightarrow B, BC \rightarrow D, BC \rightarrow E, E \rightarrow B, E \rightarrow G, G \rightarrow A\}$$

$$\Rightarrow F = \{A \rightarrow D, D \rightarrow B, BC \rightarrow D, BC \rightarrow E, E \rightarrow G, G \rightarrow A\} \text{ <最小覆盖>}$$

1. R 的候选码:

$$\{C, E, F, H, I, J\} \quad \{B, C, F, H, I, J\} \quad \{D, C, F, H, I, J\} \quad \{A, C, F, H, I, J\} \quad \{G, C, F, H, I, J\}$$

2. 由 $BC \rightarrow E, E \rightarrow G, G \rightarrow A$ 得 $BC \rightarrow A$

再由 $D \rightarrow B$ 可得 $DC \rightarrow A$

3. R 不属于 3NF, 因为存在传递函数依赖,

由 $E \rightarrow D, D \rightarrow B$ 可得 $E \rightarrow B$, 再由 $E \rightarrow BG$ 得 $E \rightarrow B$

分解成 3NF, 并具有无损连接性和保持函数依赖:

$$F \text{ 的最小覆盖为: } \{A \rightarrow D, D \rightarrow B, BC \rightarrow D, BC \rightarrow E, E \rightarrow G, G \rightarrow A\}$$

按具有相同左部的原则进行分组: $\{A, D\} \quad \{B, C, D, E\} \quad \{E, G\} \quad \{G, A\}$

再并上 R 的码 $\{C, E, F, H, I, J\}$

最后的分解为: $\{A, D\} \quad \{B, C, D, E\} \quad \{E, G\} \quad \{G, A\} \quad \{C, E, F, H, I, J\}$

四.

1. 在动态转储过程中，为保证数据的一致性，应将转储过程中各个事务对数据库的操作记录到日志文件中。因此应该将事务 T1 的 O11,O12 的操作以及事务 T2 的 O21,O22 操作记录到日志文件中。

2. 若在记录的最后出现故障：

正向扫描日志文件，查找出已完成的事务，并将其放入 REDO 队列，查找出未完成的事务，并将其放入 UNDO 队列。

结果如下：

REDO={T1,T3,T4,T6}

UNDO={T2,T5,T7}

正向扫描日志文件，对 REDO 队列里的每一个事务重新执行它的所有操作

反向扫描日志文件，对 UNDO 队列里的每一个事务执行它的操作的逆操作

3. 在 B 点设置了检查点：

对在检查点 B 处还未完成的事务以及在 B 后才开始的事务进行操作，将已完成的事务放入 REDO-LIST 队列，将未完成的事务放入 UNDO-LIST 队列。

结果如下：

REDO-LIST={T6}

UNDO-LIST={T2,T5,T7}

正向扫描日志文件，对 REDO-LIST 队列里的每一个事务重新执行它的所有操作

反向扫描日志文件，对 UNDO-LIST 队列里的每一个事务执行它的操作的逆操作

4.

T1	T2	T3
Xlock A		
R(A) = 0		
	Xlock A	
A=A+2	等待	
	等待	
W(A) = 2	等待	Xlock A
Unlock A	等待	等待
	R(A) = 2	等待
	A=A*2	等待
	W(A) = 4	等待
	Unlock A	等待
		R(A) = 4
		A=A*A
		W(A) = 16
		Unlock A

最终结果：A = 16

5.

T1	T2	T3
Xlock A		
R(A)		
	Xlock B	
	R(B)	Xlock C
Xlock B		R(C)
	Xlock C	
		Xlock A