## Homework #1

1、给定下面的关系:图书(图书号,书名,作者,单价,库存量),读者(读者号,姓名,工作单位,地址),借阅(图书号,读者号,借期,还期,备注)。

使用关系代数表达式实现下列 1-5 小题:

(1) 检索读者 Rose 的工作单位和地址;

$$\pi_{\text{工作单位,地址}}(\sigma_{\text{姓名='Rose'}}(读者))$$

(2) 检索读者 Rose 所借阅过的图书的图书名和借期;

(3) 检索未借阅图书的读者姓名;

$$\pi_{\text{wt}}((\pi_{\text{读者}}(\text{读者}) - \pi_{\text{读者}}(\text{借阅})) \bowtie 读者)$$

(4) 检索 Ullman 所写的书的书名和单价;

(5) 检索借阅图书数目超过3本的读者姓名。

$$\pi_{\text{姓2}}(\sigma_{\text{book\_count}>3}(\gamma_{读者号,\text{COUNT}(图书号)\rightarrow \text{book\_count}}(借阅) ⋈ 读者))$$

注: γ 为分组操作符.

用 SQL 语言完成 6-10 小题:

(6) 检索 Ullman 所写的书的书名和单价;

SELECT 书名,单价

FROM 图书

WHERE 作者='Ullman';

(7) 检索读者"李林"借阅未还的图书的图书号和书名;

SELECT 图书号,书名

FROM 图书,读者,借阅

WHERE 图书.图书号=借阅.图书号 AND 读者.读者号=借阅.读者号 AND 姓名='李林' AND 还期 IS NULL;

(8) 检索借阅图书数目超过3本的读者姓名;

SELECT 书名

FROM 读者,借阅

WHERE 读者.读者号=借阅.读者号

GROUP BY 读者号

HAVING COUNT(\*)>3;

(9) 检索没有借阅读者"李林"所借的任何一本书的读者姓名和读者号;

```
SELECT 读者号,姓名
FROM 读者
WHERE 读者号 NOT IN
(
SELECT 读者号
FROM 读者,借阅
WHERE 读者.读者号=借阅.读者号 AND 借阅.图书号 IN
(
SELECT 图书号
FROM 借阅,读者
WHERE 读者.读者号=借阅.读者号 AND 读者.姓名='李林'
)
);
注: 容易忽略从未借过书的读者
```

(10) 检索书名中包含"Oracle"的图书书名及图书号。

SELECT 图书号,书名 FROM 图书 WHERE 书名 LIKE '%Oracle%';

2、给定关系模式 R(A,B)、S(B,C)和 T(C,D),已知有下面的关系代数表达式,其中 p 是涉及 属性 R.A 的谓词,q 是涉及 R.B 的谓词,m 是涉及 S.C 的谓词。请写出与此关系代数表达式 对应的 SQL 查询语句:

$$\pi_{(D)}[\sigma_{(p \land q \land m)}(R \bowtie S) \bowtie T]$$

SELECT D

FROM R,S,T

WHERE R.B=S.B AND S.C=T.C AND p AND q AND m;

- 3、已知有关系模式 R(A,B,C,D,E),R 上的一个函数依赖集  $F=\{A\rightarrow BC,B\rightarrow CE,A\rightarrow B,AB\rightarrow C,AC\rightarrow DE\}$ 。
- (1) 求 R 上 F 的一个最小函数依赖集(要求写出求解过程);

将右边写出单属性并去除重复 FD:

$$\begin{split} F &= \{A {\rightarrow} B, A {\rightarrow} C, B {\rightarrow} C, B {\rightarrow} E, A {\rightarrow} B, AB {\rightarrow} C, AC {\rightarrow} D, AC {\rightarrow} E\} \\ &= \{A {\rightarrow} B, A {\rightarrow} C, B {\rightarrow} C, B {\rightarrow} E, AB {\rightarrow} C, AC {\rightarrow} D, AC {\rightarrow} E\} \end{split}$$

消去左部冗余属性:

由 A→C 可得 AB→C 是冗余属性;

由  $A\rightarrow C$ ,  $AC\rightarrow D$  可推出  $A\rightarrow D$ ,因此可去除  $AC\rightarrow D$  中的 C;

由  $A \rightarrow C$ ,  $AC \rightarrow E$  可推出  $A \rightarrow E$ ,因此可去除  $AC \rightarrow E$  中的 C;

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

消去冗余函数依赖:

由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow C$  可推出  $A\rightarrow C$ ,所以  $A\rightarrow C$  是冗余属性; 由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow E$  可推出  $A\rightarrow E$ ,所以  $A\rightarrow E$  是冗余属性;  $F=\{A\rightarrow B, B\rightarrow C, B\rightarrow E, A\rightarrow D\}$ 

(2) 求 R 的候选码,并给出证明。

由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow C$  可推出  $A\rightarrow C$ ; 由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow E$  可推出  $A\rightarrow E$ ; 所以  $A\rightarrow \{A,B,C,D,E\}$ ,候选码是 A.

#### Homework #2

1、已知有关系模式 R(A,B,C,D,E), R 上的一个函数依赖集如下:  $F=\{A\rightarrow BC, B\rightarrow CE, A\rightarrow B, AB\rightarrow C, AC\rightarrow DE, E\rightarrow A\}$ 

(1) 求出 F 的最小函数依赖集;

将右边写出单属性并去除重复 FD:

$$F=\{A\rightarrow B, A\rightarrow C, B\rightarrow C, B\rightarrow E, A\rightarrow B, AB\rightarrow C, AC\rightarrow D, AC\rightarrow E, E\rightarrow A\}$$
 = $\{A\rightarrow B, A\rightarrow C, B\rightarrow C, B\rightarrow E, AB\rightarrow C, AC\rightarrow D, AC\rightarrow E, E\rightarrow A\}$  消去左部冗余属性:

由 A→C 可得 AB→C 是冗余属性;

由  $A \rightarrow C$ ,  $AC \rightarrow D$  可推出  $A \rightarrow D$ ,因此可去除  $AC \rightarrow D$  中的 C;

由 A→C, AC→E 可推出 A→E,因此可去除 AC→E 中的 C;

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

消去冗余函数依赖:

由  $A \rightarrow B$ ,  $B \rightarrow C$  可推出  $A \rightarrow C$ ,所以  $A \rightarrow C$  是冗余属性; 由  $A \rightarrow B$ ,  $B \rightarrow E$  可推出  $A \rightarrow E$ ,所以  $A \rightarrow E$  是冗余属性;  $F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow E, A \rightarrow D, E \rightarrow A\}$ 

(2) 求 R 的候选码;

由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow C$  可推出  $A\rightarrow C$ ; 由  $A\rightarrow B$ ,  $B\rightarrow E$  可推出  $A\rightarrow E$ ; 所以  $A\rightarrow \{A,B,C,D,E\}$ ,又因为  $E\rightarrow A$ ,  $B\rightarrow E$ ,所以候选码是 A, B 和 E.

(3) R 属于第几范式? 为什么?

答: R属于BCNF,因为F+的所有不平凡FD的左部都是超码.

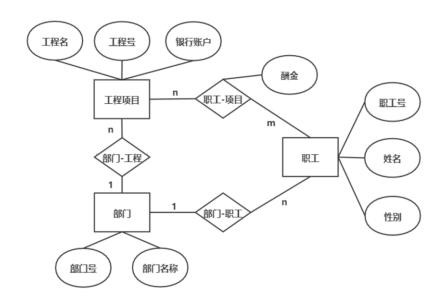
(4) 请将 R 无损连接并且保持函数依赖地分解到 3NF。

答:已经是 BCNF, 无需分解.

- 2、假设某公司要开发一个信息管理系统。根据调研,获得该公司的业务规则如下(所有实体的码可以按日常生活中的一般规则处理):
- (1) 公司下设几个部门,如技术部、财务部、市场部等;
- (2) 每个部门承担多个工程项目,每个工程项目属于一个部门。每个部门为其承担的每个项目分别开设独立的银行账户。
- (3) 每个部门有多名职工,每一名职工只能属于一个部门。
- (4) 一个职工可能参与多个工程项目,且每个工程项目有多名职工参与施工。根据职工在工程项目中完成的情况发放酬金。
- (5) 工程项目有工程号、工程名两个属性; 部门有部门号、部门名称两个属性; 职工有职工号、姓名、性别属性。

根据以上描述,请画出相应的 ER 模型 (使用传统的 ER 建模符号),并将它转换为关系数据库模式。注:关系模式和属性名称均使用中文名称。

## ER 模型:



# 关系数据库模式:

- 1. 部门(部门号,部门名称)
- 2. 工程项目(工程号,工程名,部门号,银行账户)
- 3. 职工(职工号,姓名,性别,部门号)
- 4. 职工-工程项目(职工号,工程号,酬金)

#### Homework #3

- 1、假设某磁盘具有以下特性:
- (1) 有8个盘面和8192个柱面;
- (2) 盘面直径为 3.5 英寸, 其中内圈不存储数据, 内圈直径为 1.5 英寸;
- (3) 每磁道平均有256个扇区,每个扇区512字节;
- (4) 每个磁道 10%被用于间隙;
- (5) 磁盘转速为 7200 RPM;
- (6) 磁头启动到停止需要 1ms, 每移动 500 个柱面另加 1ms。

回答下列问题:

(1) 磁盘容量是多少?

8192 \* 8 \* 256 \* 512 字节 = 8GB

(2) 如果所有的磁道拥有相同的扇区数,那么最内圈的磁道的位密度是多少?

每个磁道容量 N = 256 \* 512 \* 8 bits 最内圈扇区所占长度  $1 = 1.5 * \pi * 90\%$  inch 因此最内圈磁道位密度 N/1 = 247238.5979 bpi

(3) 如果一个块是 8KB, 那么一个块的传输时间是多少?

8KB 为 16 个扇区,因此磁头需要经过 16 个扇区和扇区之间的 15 个间隙,覆盖的总长度占磁道的比值为: (16/256)\*90%+(15/256)\*10%=0.062109 磁盘转一圈所需时间为: 1/(7200 RPM)=8.333 ms 因此一个块的传输时间为: 0.062109\*8.333 ms=0.518 ms

(4) 平均寻道时间是多少?

线段上任取两点,两点间距离的长度期望是线段长度的 1/3 平均寻道数 = 8192 / 3 = 2730 平均寻道时间 = 1 + 2730 / 500 = 6.46 ms

(5) 平均旋转等待时间是多少?

磁盘转一圈所需时间为: 1/(7200 RPM) = 8.333 ms 平均旋转等待时间为旋转半圈所需的时间: 8.333/2 = 4.17 ms

- 2、假设某块磁盘的参数如下: 容量为 36.7GB, 传输速率为 45MB/s, 旋转一圈的时间为 4ms, 平均寻道时间为 5ms, 最小寻道时间为 0.65ms(指磁头寻道到相邻磁道的时间),一个磁道大小为 180KB。如果磁盘块大小为 4KB, 请回答下面问题(所有结果均四舍五入保留小数点后两位):
- (1) 随机读取 1000 个磁盘块需要多少时间(ms)?

由题意知平均寻道时间 t1 = 5 ms,平均旋转时间 t2 = 4 ms / 2 = 2 ms 传输 1 个磁盘块时间 t3 = (4 KB / 180 KB) \* 4 ms = 0.08889 ms 因此随机读取 1000 个磁盘块所需时间为: 1000 \* (t1 + t2 + t3) = 7088.89 ms

(2) 假定(1)中的 1000 个磁盘块在单个磁道上连续存储,并且所有磁盘块存储在相邻的磁道上,此时读取这 1000 个磁盘块需要多少时间(ms)?

连续存储的 1000 个磁盘块占用的磁道数为: [1000\*4/180] = 23,因此需要 22 次相邻磁道的最小寻道时间 t4。由于磁盘块连续存储,只考虑一次平均寻道时间 t1 和 1 次平均旋转时间 t2,因此读取这 1000 个磁盘块所需时间为: t1+t2+1000\*t3+22\*t4=110.19 ms