## 《数据库概论》第四次课后作业

# 221900180 田永铭

## 题目 1:

考虑如下关系模式 R (A, B, C, D, E, F)上的函数依赖集 FD 为:

A → BCD

 $BC \rightarrow DE$ 

 $B \rightarrow D$ 

 $D \rightarrow A$ 

- (1) 请写出关系模式 R 上的最小函数依赖集?
- (2) 请给出关系模式 R 的所有候选关键字?
- (3) 请说明关系模式 R 最高能够满足到第几范式?
- (4) 请将 R 直接分解到满足 3NF, 并具有无损连接性和依赖保持性?

#### 解:

(1)

步骤 (a): 将依赖因素分解为单个:

 $A \rightarrow B$ 

 $A \rightarrow C$ 

 $A \rightarrow D$ 

 $BC \rightarrow D$ 

 $BC \rightarrow E$ 

 $B \rightarrow D$ 

 $D \rightarrow A$ 

步骤 (b): 消除冗余的函数依赖: 可以消除  $A \rightarrow D$ ,  $BC \rightarrow D$ ,消除后结果为:  $A \rightarrow B$  $A \rightarrow C$  $BC \rightarrow E$  $B \rightarrow D$  $D \rightarrow A$ 步骤 (c): 消除部分函数依赖,只需要考虑 BC  $\rightarrow$  E,其可消除为 B $\rightarrow$ E。 步骤(d): 再消去冗余的函数依赖,并且合并结果: 注意: 老师上课讲的时候说最后一步把依赖因素要合并, 而实际上严格来讲最小 函数依赖集右边只能有一个因素, 所以我两种写法都写一下。 最小函数依赖为:  $A \rightarrow BC$  $B \rightarrow DE$  $D \rightarrow A$ 或者写成: 最小函数依赖为:  $A \rightarrow B$  $A \rightarrow C$  $B \rightarrow D$  $B \rightarrow E$  $D \rightarrow A$ (2) 所有候选关键字: 1. (A,F)2. (B,F)

3. (D,F)

一共三种关键字

(3) R(A,B,C,D,E,F) 最高满足第一范式(1NF), 理由如下:

关系模式 R(U) 中的每个属性值都是一个不可分割的数据量,所以显然满足第一范式。而第二范式就不满足,因为存在非主属性 C 对关键字(A,F)的部分依赖 (A  $\rightarrow$  C)。

(4) 分解为 3NF 即可,因为 3NF 必然具有无损连接性和依赖保持性。

#### 答案如下:

R1(A,B,C) (该关系中 A 为主关键字)

R2(B,D,E) (该关系中 B 为主关键字)

R3(A,D) (该关系中 D 为主关键字)

R4(A,F) (由于上三个关系还没有关键字,所以要加上任意一个,比如 R(A,F))

### 题目 2:

下面关于"范式"的说法中,正确的有( ACD

- A. 如果关系 R 能够满足 BCNF, 那么 R 一定满足 3NF
- B. 如果关系 R 能够满足 BCNF, 那么 R 一定满足 4NF
- C. 如果关系 R 的最小函数依赖集为空,那么 R 一定满足 BCNF
- D. 如果关系 R 的非主属性集为空, 那么 R 一定满足 3NF