# Homework 4

# PB17000297 罗晏宸

April 8 2020

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:

$$F = \{A \to BC, B \to CE, A \to B, AB \to C, AC \to DE, E \to A\}$$

- (1) 求出 F 的最小函数依赖集(要求写出求解过程)
- (2) 求 R 的候选码,并给出证明

解

(1) 最小函数依赖集为  $F = \{A \to B, B \to C, B \to E, A \to D, E \to A\}$  首先利用分解律

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

$$A \to B, \ A \to AB, \ AB \to C \Rightarrow A \to C$$
 
$$A \to C, \ A \to AC, \ AC \to D \Rightarrow A \to D$$
 
$$A \to C, \ A \to AC, \ AC \to E \Rightarrow A \to E$$

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

最后消去冗余函数依赖

$$A \to B, \ B \to C \Rightarrow \overrightarrow{A} \to C$$
 
$$A \to B, \ B \to E \Rightarrow \overrightarrow{A} \to E$$
 
$$F = \{A \to B, \ B \to C, \ B \to E, \ A \to D, \ E \to A\}$$

**(2)** *A、B* 和 *E* 是候选码,证明如下证明.

$$A \to B$$
 
$$A \to B, \ B \to C \Rightarrow A \to C$$
 
$$A \to D$$
 
$$A \to B, \ B \to E \Rightarrow A \to E$$
 
$$A \to ABCDE \in F^+$$

$$E \to A,\ A \to ABCDE \Rightarrow E \to ABCDE \in F^+$$

$$B \to E, \ E \to ABCDE \Rightarrow B \to ABCDE \in F^+$$

2 现有关系模式: R(A, B, C, D, E, F, G), R 上的一个函数依赖集:

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

- (1) 该关系模式满足第几范式? 为什么?
- (2) 如果将关系模式 R 分解为:  $R_1(A, B, E)$  ,  $R_2(B, C, D)$  ,  $R_3(A, F, G)$  , 该数据库模式最高满足第几范式?
  - (3) 请将关系模式 R 无损连接并且保持函数依赖地分解到 3NF,要求给出具体步骤。
  - (4) 请将关系模式 R 无损连接地分解到 BCNF,要求给出步骤。

解

# (1) 满足第一范式,

$$A \to B$$

$$A \to B, \ B \to C \Rightarrow A \to C$$

$$A \to C, \ C \to D \Rightarrow A \to D$$

$$A \to B, \ AB \to E \Rightarrow A \to E$$

主码为 A, F, G, 但有  $A \rightarrow B$ , 因此 R 不是 2NF 的。

#### (2) 最高满足第二范式。

 $R_1(A, B, E)$ ,  $F_1 = \{AB \to E, A \to B\}$ , 主码为 A, 满足 3NF;

 $R_2(B, C, D)$ , $F_2 = \{B \to C, C \to D\}$ ,主码为 B,满足 2NF,但存在传递依赖,不满足 3NF;  $R_3(A, F, G)$ , $F_3 = \emptyset$ ,主码为 A,F,G,没有非主属性,故满足 BCNF; 因此该数据库模式最高满足第二范式。

# (3)

- a. R 的最小函数依赖集  $F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, C \rightarrow D, A \rightarrow E\}$
- b. 不在 F 中出现的属性组成关系模式 R'(F, G), 去掉这些属性后得到  $U = \{A, B, C, D, E\}$
- c. 对 F 按相同的左部分组,  $F_1 = \{A \to B, A \to E\}$ ,  $F_2 = \{B \to C\}$ ,  $F_3 = \{C \to D\}$
- d. 每组涉及的所有属性作为一个关系模式输出, 得到 R 的保持函数依赖的 3NF 分解  $q = \{R_1(A, B, E), R_2(B, C), R_3(C, D), R_4(F, G)\}$
- e. R 的主码为 A, F, G

$$f. p = q \cup R_5(A, F, G) = \{R_1(A, B, E), R_2(B, C), R_3(C, D), R_4(F, G), R_5(A, F, G)\}$$

### (4)

- $a. D = \{R\}, F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, C \rightarrow D, A \rightarrow E\},$  候选码为 A, F, G
- b.  $\{B \to C\}$  不满足 BCNF 要求, $\{R_1(A, B, D, E, F, G), R_2(B, C)\}$
- c. R<sub>1</sub> 主码为 A, F, G
- d.  $\{B \to D\}$  不满足 BCNF 要求, $\{R_1(A, B, E, F, G), R_2(B, D), R_3(B, C)\}$
- e. 满足 BCNF 要求,结束