# 2023 数据库概论第七章作业

## 2000013058 杨仕博

### 2023年5月9日

### 0.1

左: A

右:

双: BCDE

1. 在所有原子属性中, 左部属性只有 A, 剩下的全部为双部属性。

 $A_E^+ = A$ 

 $(AB)_F^+ = ABCDE$ 

 $(AC)_F^+ = ABCDE$ 

 $(AD)_F^+ = AD$ 

 $(AE)_E^+ = AE$ 

因为 AB 是候选码, ABC, ABD, ABE 不是候选码

因为 AC 是候选码, ACD, ACE 不是候选码

 $(ADE)_F^+ = ADE$ 

因为 AB, AC 是候选码, ABCD, ABCE, ABDE, ACDE, ABCDE 不 是候选码

因此候选码为 AB 和 AC

2.

该关系中

- (1) 每一分量不可再分,满足 1NF
- (2) 非主属性有 D、E,而 D 只部分依赖于 B (而非 AB),因而不满足第二范式。

故范式级别为 1NF

3.

首先我们求出 F 的最小覆盖

首先,F 不需要进行单属性化

之后, 我们对 F 进行既约化

对  $AB \rightarrow C$ , 有  $A^+ = A$ , 故不能删去 B。

对  $AB \rightarrow C$ , 有  $B^+ = BD$ , 故不能删去 A。

对  $CD \rightarrow E$ , 有  $C^+ = C$ , 故不能删去 D。

对  $CD \rightarrow E$ , 有  $D^+ = D$ , 故不能删去 C。

对  $CE \rightarrow B$ , 有  $C^+ = C$ , 故不能删去 E。

对  $CE \rightarrow B$ , 有  $E^+ = E$ , 故不能删去 C。

对  $AC \rightarrow B$ , 有  $A^+ = A$ , 故不能删去 B。

对  $AC \rightarrow B$ , 有  $C^+ = C$ , 故不能删去 A。

故 F 无需进行既约化

之后, 我们对 F 进行无冗余化

去掉  $AB \rightarrow C$ , 我们有  $(AB)^+ = ABD$ , 故不能去掉此依赖。

去掉  $B \rightarrow D$ ,我们有  $B^+ = B$ ,故不能去掉此依赖。

去掉  $CD \rightarrow E$ , 我们有  $(CD)^+ = CD$ , 故不能去掉此依赖。

去掉  $CE \rightarrow B$ , 我们有  $(CE)^+ = CE$ , 故不能去掉此依赖。

去掉  $AC \rightarrow B$ , 我们有  $(AC)^+ = AC$ , 故不能去掉此依赖。

故 F 无需进行无冗余化。

之后,我们进行保持无损连接的分解。

 $B \to D$  中,B 不是主码,把  $\{BD\}$  分解出来,得到  $\{ABCE, BD\}$ 

 $CE \rightarrow B$ 中,CE不是主码,把  $\{BCE\}$  分解出来,得到  $\{ACE,BCE,BD\}$ 

此时,没有一个依赖关系左侧不是码

之后,我们进行保持函数依赖的分解。

我们直接按照函数关系把原数据库关系分解为 {ABC, BD, CDE, BCE}

対 
$$R_1(A, B, C), F_1 = \{AB \rightarrow C, AC \rightarrow B\}$$

対 
$$R_3(C, D, E), F_3 = \{CD \to E\}$$

#### 0.2

$$A_F^+ = A$$

$$B_F^+ = B$$

$$C_F^+ = C$$

$$D_F^+ = AD$$

$$(AB)_F^+ = ABD$$

$$(AC)_F^+ = ABCDE$$

$$(AD)_F^+ = AD$$

变为

```
\{BG \to C, G \to F, C \to G, C \to H, C \Rightarrow F, F \to D\}
    去掉 G \rightarrow F 后, G^+ = G, 故不能删
    去掉 C \rightarrow G 后, G 不依赖于任何东西, 故不能删
    去掉 C \rightarrow H 后, H 不依赖于任何东西, 故不能删
    去掉 C \rightarrow F 后, C^+ = CGHFD, 故可以删
    变为
    \{BG \rightarrow C, G \rightarrow F, C \rightarrow G, C \rightarrow H, F \rightarrow D\}
    去掉 F \rightarrow D 后, F^+ = F, 故不能删
    于是最小覆盖为
    \{BG \rightarrow C, G \rightarrow F, C \rightarrow G, C \rightarrow H, F \rightarrow D\}
    故分解为 \rho = \{BCG, FG, CG, CH, FD\}
    对 R_3(C,G), F_3 = \{C \to G\}
    対 R_4(C, H), F_1 = \{C \to H\}
    0.4
    1NF 显然满足
    码只有 A, 故 2NF 满足
    由于可能成立 BD \to C, 故会产生 A \to BD, BD \to C, 不满足 3NF
    故 R 的范式级别为 2NF
0.5
    关系代数:
    \pi_{AB}(R) \bowtie \pi_{AC}(R) = R
    sql 语句:
SELECT EXISTS(
    SELECT * FROM
         SELECT count(*) FROM
```

```
SELECT DISTINCT r1.A, r2.B, r1.C
             FROM r AS r1
             FULL JOIN r AS r2
             ON r1.A = r2.A
         )
    ) AS tb1
    JOIN
         SELECT count (*) FROM r
    ) AS tb2
) AS result
0.6
    首先不需要单属性化
   之后进行既约化
   (AC)^{+} = ABCDE, A^{+} = AB, C^{+} = C
    故可以删为
    \{AC \rightarrow E, E \rightarrow D, A \rightarrow B, AC \rightarrow D\}
    明显其余部分不能删减
   其次进行无冗余化
    AC \rightarrow D 可以去掉, 因为去掉之后 (AC)^+ = ACED
    A \rightarrow B 若去掉,则 B 不依赖任何值,故不能删
    E \to D 若去掉,则 D 不依赖任何值,故不能删
    故最小覆盖为
    \{AC \rightarrow E, E \rightarrow D, A \rightarrow B\}
```