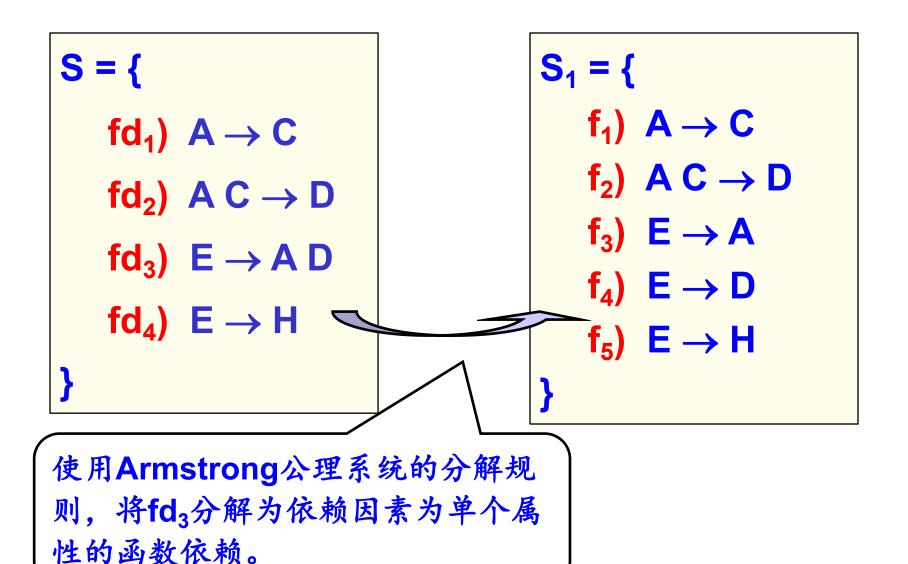
## ch06\_4\_思考题12\_参考答案

12. 设  $F = \{A \rightarrow C, AC \rightarrow D, E \rightarrow AD, E \rightarrow H\}$ , 请给出 F 的极小函数依赖集。

#### 1. 令 G = F

- 》将 G 中每一个形如  $X \rightarrow (A_1, A_2, ..., A_n)$  的函数依赖替换为如下一组依赖 因素为单个属性的函数依赖:  $X \rightarrow A_1, X \rightarrow A_2, ..., X \rightarrow A_n$
- 2. 对 G 中的每一个函数依赖  $X \rightarrow A$  作如下的处理:
  - ▶ 对决定因素 X 中的每一个属性 B 作如下处理:
    - 1) 计算属性集的闭包  $(X-B)_G$ +;
    - 2) 如果 $A \in (X B)_G$ +,则用新的函数依赖 $(X B) \rightarrow A$ 替换原来的函数依赖 $X \rightarrow A$ ;
- 3. 对 G 中的每一个函数依赖  $X \rightarrow A$  作如下处理:
  - 1)  $\diamondsuit N = G \{X \rightarrow A\}$ ;
  - 2) 计算属性集的闭包 $X_N$ +;
  - 3) 如果  $A \in X_N^+$ , 那么从G中删去函数依赖  $X \rightarrow A$ ;
- **4.** 将 **G** 中每一组形如  $X \to A_1$ ,  $X \to A_2$ , ...,  $X \to A_n$ (决定因素相同)的函数依赖合并为一个函数依赖:  $X \to (A_1, A_2, ..., A_n)$

```
S = F = {
    fd_1) A \rightarrow C
    fd_2) A C \rightarrow D
    fd_3) E \rightarrow AD
    fd_4) E \rightarrow H
```



```
S_1 = \{
     f_1) A \rightarrow C
     f_2) A C \rightarrow D
     f_3) E \rightarrow A
     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
```

□ 目标: 将每一个函数依赖都化简成为 完全函数依赖。

- □ 在这里, 只要检查 f<sub>2</sub> 是不是部分函数 依赖。
  - 》如果 f<sub>2</sub> 是一个部分函数依赖,那 么就将 f<sub>2</sub> 化简成为一个完全函数 依赖,并替换掉原来的 f<sub>2</sub>

□ 检查办法:对 f<sub>2</sub> 左边的决定因素中的每一个属性,判断其是不是多余的(去掉该属性后,函数依赖是否仍然成立?)

```
S_1 = \{
      f_1) A \rightarrow C
      f_2) A C \rightarrow D
      f_3) E \rightarrow A
      f_{\Delta}) E \rightarrow D
      f_5) E \rightarrow H
```

- □ 先考虑从 f<sub>2</sub> 左边的决定因素中能否去掉属性A, 检查过程如下:
  - $\triangleright$  先计算  $\{C\}_{S_1}^+ = \{C\}$
  - ho 在计算结果中不含属性D,因此,无法从函数 依赖集  $S_1$  中推导得到  $C \rightarrow D$
  - $\triangleright$  也就是说,在  $f_2$  左边的决定因素中属性A不是多余的(去掉属性A之后的  $C \rightarrow D$  不成立!)
  - ightharpoonup 所以,在函数依赖集  $S_1$  中,不能用  $C \rightarrow D$  来 代替  $A C \rightarrow D$
- □ 再考虑能否从 f₂ 左边的决定因素中去掉属性C:
  - $\triangleright$  先计算  $\{A\}_{S_1}^+ = \{A, C, D\}$
  - ightharpoonup 在计算结果中含属性D,因此 A 
    ightharpoonup D 成立! 在函数依赖集  $S_1$  中,可用 A 
    ightharpoonup D 来代替 AC 
    ightharpoonup D

(也可以理解为:在这里可以先将  $A\rightarrow D$  添加到函数依赖集  $S_1$  中;然后在step 3中,再将  $AC\rightarrow D$  作为一个冗余的函数依赖剔除出去。)

```
S_1 = \{
                                                                S_2 = {
     f_1) A \rightarrow C
                                                                     f_1) A \rightarrow C
     f_2) A C \rightarrow D
                                                                     f_2) A \rightarrow D
     f_3) E \rightarrow A
                                                                     f_3) E \rightarrow A
     f_{4}) E \rightarrow D
                                                                     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
                                                                     f_5) E \rightarrow H
```

- ▶ 消去 f₂ 左边多余的属性C, 得到一个等价的函数依赖集 S₂
- ▶ 显然,在函数依赖集S₂中不再有部分函数依赖, step 2计算结束

```
S_2 = \{
     f_1) A \rightarrow C
     f_2) A \rightarrow D
     f_3) E \rightarrow A
     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
```

- □目标:消除冗余的函数依赖
- □方法:依次检查每一个函数依赖, 判断在消去该函数依赖后,新的 函数依赖集是否与原来的等价?

$$S_2 = \{$$
 $f_1) \quad A \rightarrow C$ 
 $f_2) \quad A \rightarrow D$ 
 $f_3) \quad E \rightarrow A$ 
 $f_4) \quad E \rightarrow D$ 
 $f_5) \quad E \rightarrow H$ 

□ 检查  $f_1$ 令:  $S_3 = S_2 - \{A \rightarrow C\}$ 判断:  $S_3^+ = S_2^+$ ?

- □ 判断方法:S<sub>3</sub>是否蕴涵 f<sub>1</sub>?
- □ 可以转化为判断:

  在闭包  $\{A\}_{S_3}^+$  中是否含有  $f_1$  的依赖因素(属性C)?

```
S_3 = \{
     f_2) A \rightarrow D
     f_3) E \rightarrow A
     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
```

□ 结论:  $S_3^+ \neq S_2^+$ 

$$S_2 = \{$$
 $f_1) A \rightarrow C$ 
 $f_2) A \rightarrow D$ 
 $f_3) E \rightarrow A$ 
 $f_4) E \rightarrow D$ 
 $f_5) E \rightarrow H$ 

口 检查  $f_2$ 令:  $S_3 = S_2 - \{A \rightarrow D\}$ 判断:  $S_3^+ = S_2^+$ ?

□ 判断方法:
 在闭包  $\{A\}_{S_3}^+$  中是否含有  $f_2$  的依赖因素(属性D)?

```
S_3 = \{
     f_1) A \rightarrow C
     f_3) E \rightarrow A
     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
```

□ 结论:  $S_3^+ \neq S_2^+$ 

$$S_2 = \{$$
 $f_1) A \rightarrow C$ 
 $f_2) A \rightarrow D$ 
 $f_3) E \rightarrow A$ 
 $f_4) E \rightarrow D$ 
 $f_5) E \rightarrow H$ 

□ 检查  $f_3$ 令:  $S_3 = S_2 - \{E \rightarrow A\}$ 判断:  $S_3^+ = S_2^+$ ?

□ 判断方法:
 在闭包  $\{E\}_{S_3}^+$  中是否含有  $f_3$  的依赖因素(属性A)?

```
S_3 = \{
     f_1) A \rightarrow C
     f_2) A \rightarrow D
     f<sub>3</sub>) -----
     f_{4}) E \rightarrow D
     f_5) E \rightarrow H
```

□ 结论:  $S_3^+ \neq S_2^+$ 

$$S_2 = \{$$
 $f_1) A \rightarrow C$ 
 $f_2) A \rightarrow D$ 
 $f_3) E \rightarrow A$ 
 $f_4) E \rightarrow D$ 
 $f_5) E \rightarrow H$ 

□ 检查 f<sub>4</sub>

令: 
$$S_3 = S_2 - \{E \rightarrow D\}$$
  
判断:  $S_3^+ = S_2^+$ ?

□ 判断方法:

在闭包  $\{E\}_{S_3}^+$  中是否含有  $f_a$  的依赖因素(属性D)?

□ 结论: 
$$S_3^+ = S_2^+$$

因此,在函数依赖集 $S_2$ 中 $E \rightarrow D$ 是冗余的,可用等价的  $S_3$ 来替换  $S_2$ 

```
S_3 = \{
     f_1) A \rightarrow C
     f_2) A \rightarrow D
     f_3) E \rightarrow A
     f<sub>4</sub>) -----
     f_5) E \rightarrow H
```

$$S_3 = \{$$
 $f_1) A \rightarrow C$ 
 $f_2) A \rightarrow D$ 
 $f_3) E \rightarrow A$ 
 $f_5) E \rightarrow H$ 

□ 考虑  $f_5$ 令:  $S_4 = S_3 - \{E \rightarrow H\}$ 判断:  $S_4^+ = S_3^+$ ?

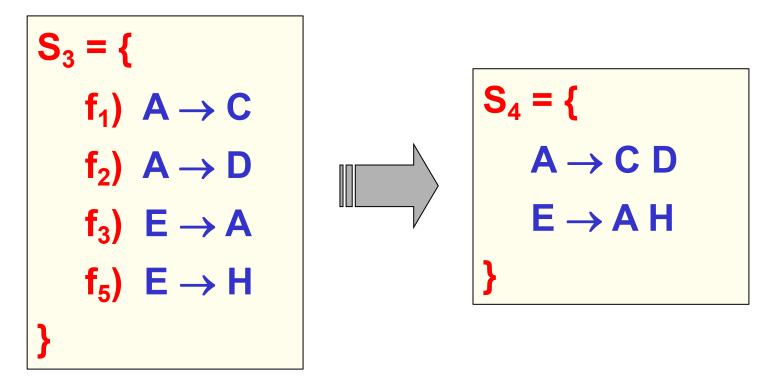
□ 判断方法:
 在闭包  $\{E\}_{S_4}^+$  中是否含有  $f_5$  的依赖因素(属性H)?

```
S_4 = \{
f_1) A \rightarrow C
f_2) A \rightarrow D
f_3) E \rightarrow A
f_5)
```

□ 结论:  $S_4^+ \neq S_3^+$ 

(步骤3的最终计算结果就是S<sub>3</sub>)

▶ 步骤3的最终计算结果 S₃ 就已经是一个极小函数依赖集!



▶ 为了方便后续的"到3NF分解算法"的调用,这里还需要执行 最后的 step 4

ch06\_思考题12\_参考答案 1

End of ch06\_思考题12\_参考答案