# 数据库 - 课后作业3

曹烨 软23 2021012167

- 1. 课本第353页 7.2题
- 2. 课本第354页 7.6题
- 3. 课本第357页 7.21题
- 4. 课本第357页 7.22题

#### 数据库 - 课后作业3

7.2 题

7.6题

7.21题

7.22题

### 7.2 题

请列出图 7-18 的关系所满足的所有非平凡函数依赖。

A	В	C
$a_1$	$b_1$	$c_1$
$a_1$	$b_1$	$c_2$
$a_2$	$b_1$	$c_1$
$a_2$	$b_1$	$c_3$

图 7-18 实践习题 7.2 的关系

根据图7-18所示的关系实例,我们可以通过分析关系中的元组来确定所有非平凡函数依赖:

- 1. 首先, 我们可以观察到的非平凡函数依赖有:
  - $\circ$   $A \to B$  (因为任意相同的A值都对应相同的B值)
  - $\circ$   $C \to B$  (因为任意相同的C值都对应相同的B值)
  - $\circ$   $AC \rightarrow B$  (这是由上述两个依赖逻辑蕴含的)
- 2. 通过反例可以证明不存在其他非平凡函数依赖:
  - $\circ$  C → A: 因为当 $C=c_1$ 时,对应的A值有 $a_1$ 和 $a_2$
  - $\circ$   $B \rightarrow A$ : 因为当 $B = b_1$ 时,对应的A值有 $a_1$ 和 $a_2$
  - $\circ$   $A \rightarrow C$ : 因为当 $A=a_1$ 时,对应的C值有 $c_1$ 和 $c_2$
  - $B \rightarrow C :$  因为当 $B = b_1$ 时,对应的C值有 $c_1$ , $c_2$ 和 $c_3$
- 3. 此外,还存在19个平凡函数依赖,形式为 $\alpha \to \beta$ ,其中 $\beta \subseteq \alpha$ 。这些平凡依赖包括:
  - $\circ$  单属性到自身:  $A \rightarrow A, B \rightarrow B, C \rightarrow C$
  - 双属性到其子集:  $AB \rightarrow A$ ,  $AB \rightarrow B$ ,  $AB \rightarrow AB$ 等
  - 三属性到其子集:  $ABC \rightarrow A$ ,  $ABC \rightarrow B$ ,  $ABC \rightarrow C$ ,  $ABC \rightarrow AB$ 等

因此,这个关系的<mark>所有非平凡函数依赖是:  $A \rightarrow B$ ,  $C \rightarrow B$ 和 $AC \rightarrow B$ </mark>。

### 7.6题

请对于关系模式 R=(A,B,C,D,E) 计算如下函数依赖集 F 的闭包。

$$A \rightarrow BC$$

$$CD \rightarrow E$$

$$B \rightarrow D$$

$$E \rightarrow A$$

### 1. 从 $A \rightarrow BC$ 开始推导:

- $\circ$  由分解律得:  $A \to B$  和  $A \to C$
- $\circ$  由  $A \rightarrow B$  和  $B \rightarrow D$  经传递律得:  $A \rightarrow D$
- $\circ$  由  $A \to C$  和  $A \to D$  经合并律得:  $A \to CD$
- $\circ$  由  $A \to CD$  和  $CD \to E$  经传递律得:  $A \to E$
- $\circ$  综上可得:  $A \rightarrow ABCDE$

### 2. 继续推导:

- 。 由  $E \to A$  和  $A \to ABCDE$  经传递律得:  $E \to ABCDE$
- $\circ$  由  $CD \rightarrow E$  和  $E \rightarrow ABCDE$  经传递律得:  $CD \rightarrow ABCDE$
- $\circ$  由  $B \to D$  可知  $BC \to CD$ ,进而得:  $BC \to ABCDE$

让 \* 表示 R 中的任意属性集, $\alpha$  表示 A, B, C, D, E 的任意子集,则  $F^+$  包含:

- 所有形如  $A* \rightarrow \alpha$ ,  $BC* \rightarrow \alpha$ ,  $CD* \rightarrow \alpha$ ,  $E* \rightarrow \alpha$  的函数依赖
- 原始函数依赖:  $B \rightarrow D$
- 平凡函数依赖: 如  $B \rightarrow B$ ,  $C \rightarrow C$ ,  $D \rightarrow D$ 等

## 7.21题

请给出实践习题 7.1 中模式 R=(A,B,C,D,E) 的一个无损的 BCNF 分解

A o BC

CD o E

 $B \to D$ 

E o A

课本中BCNF分解算法如下:

图 7-11 BCNF 分解算法

1. 初始状态: R(A,B,C,D,E)

2. 按照图7-11的算法:

- 。 发现B→D违反BCNF (因为B不是候选键)
- 。 这是一个非平凡函数依赖,且B∩D=Ø
- 。 所以可以按照B→D进行分解:
  - $\blacksquare$  R1 = (R D) = (A,B,C,E)
  - R2 = (B,D)
- 3. 检查分解后的结果:
  - o R1(A,B,C,E)满足BCNF
  - R2(B,D)满足BCNF

所以最终分解结果是: {(A,B,C,E), (B,D)}

### 7.22题

请给出实践习题 7.1 中模式 R=(A,B,C,D,E) 的一个无损并保持依赖的 3NF 分解

A o BC

 $CD \to E$ 

 $B \to D$ 

 $E \to A$ 

#### 课本中3NF分解算法如下:

```
令F。为F的一个正则覆盖;
i := 0;
for each F_c中的函数依赖\alpha \rightarrow \beta
   i := i + 1;
   R_i := \alpha \beta;
if 没有一个模式R_{j} (j=1,2,\cdots,i) 包含R的一个候选码
   i := i + 1;
    R_i := R的任一候选码;
/* 可选地删除冗余关系 */
    if 任意模式R<sub>2</sub>包含于另一个模式R<sub>2</sub>中
     then
      /* 删除 R<sub>j</sub> */
       R_j := R_i;
       i := i - 1:
until 不再有可以被删除的R
return (R_1, R_2, \cdots, R_i)
```

图 7-12 保持依赖且无损分解到 3NF 的算法

### 1. 计算最小依赖集

对原函数依赖集进行简化,得到最小依赖集:

```
\begin{array}{c|cccc}
1 & A \rightarrow B \\
2 & A \rightarrow C \\
3 & CD \rightarrow E \\
4 & B \rightarrow D \\
5 & E \rightarrow A
\end{array}
```

### 2. 按算法构造3NF分解

- 1. 根据最小依赖集中的每个函数依赖形成关系模式:
  - o R1(A,B) 来自 A → B
  - R2(A,C) 来自 A → C
  - 。 R3(C,D,E) 来自 CD → E
  - R4(B,D) 来自 B → D
  - R5(E,A) 来自 E → A
- 2. 候选键检查:
  - 原关系的候选键为: A、BC、CD、E
  - 。 这些候选键都已包含在上述关系模式中
  - 。 无需添加额外的关系模式
- 3. 冗余关系检查: 无冗余关系, 不用删

综上所示, 3NF分解结果为:

```
1 R1(A,B)
2 R2(A,C)
3 R3(C,D,E)
4 R4(B,D)
5 R5(E,A)
```

该分解满足无损连接性质且保持了所有函数依赖。