数据库第四次作业

2352018 刘彦

7.1 假设我们将模式 R = (A, B, C, D, E) 分解为

(A, B, C)

(A, D, E)

如果如下函数依赖集 F 成立,请证明该分解是无损分解:

 $A \rightarrow BC$

 $CD \rightarrow E$

 $B \rightarrow D$

 $E \rightarrow A$

若该分解为无损分解,则 $R_1 \cap R_2 \to R_1$ 或 $R_1 \cap R_2 \to R_2$ 在 F^+ 中成立。

$$R_1 = (A, B, C), R_2 = (A, D, E)$$

$$R_1 \cap R_2 = \{A\}$$

从给定的函数依赖集F来看:

$$A \rightarrow BC \Rightarrow A^+ = \{A, B, C\}$$

$$B \rightarrow D \Rightarrow A^+ = \{A, B, C, D\}$$

$$CD \rightarrow E \Rightarrow A^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

所以 $R_1 \cap R_2 \to R_1$ 或 $R_1 \cap R_2 \to R_2$ 在F+中成立。

7.6 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。

 $A \rightarrow BC$

 $CD \rightarrow E$

 $B \rightarrow D$

 $E \rightarrow A$

请列出 R 的候选码。

$$A \rightarrow BC \Rightarrow A^+ = \{A, B, C\}$$

$$B \rightarrow D \Rightarrow A^+ = \{A, B, C, D\}$$

$$CD \rightarrow E \Rightarrow A^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

所以A是超码,,且无法进一步分解,所以A是候选码。

$$E \rightarrow A \Rightarrow E^+ = \{A, E\}$$

$$A \rightarrow BC \Rightarrow E^+ = \{A, B, C, E\}$$

$$B \rightarrow D \Rightarrow E^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

所以E是超码,且无法进一步分解,所以E是候选码。

$$B \to D \Rightarrow B^+ = \{B, D\}$$
$$C^+ = \{C\}$$
$$D^+ = \{D\}$$

B,C,D均不是候选码。

$$CD \to E \Rightarrow (CD)^+ = \{C, D, E\}$$

 $E \to A \Rightarrow (CD)^+ = \{A, C, D, E\}$
 $A \to BC \Rightarrow (CD)^+ = \{A, B, C, D, E\}$

所以CD是超码,C.D单独不能决定所有属性,因此CD是候选码。

$$B \to D \Rightarrow (BC)^{+} = \{B, C, D\}$$
$$CD \to E \Rightarrow (BC)^{+} = \{B, C, D, E\}$$
$$E \to A \Rightarrow (BC)^{+} = \{A, B, C, D, E\}$$

所以BC是超码,B,C单独不能决定所有属性,因此BC是候选码。

综上所述, R的候选码为A,E,BC,CD。

7.30 请考虑关系模式 (A, B, C, D, E, G) 上的如下函数依赖集 F:

$$A \rightarrow BCD$$

$$BC \rightarrow DE$$

$$B \rightarrow D$$

$$D \rightarrow A$$

- a. 请计算 B+。
- b. 请(使用阿姆斯特朗公理)证明 AG 是超码。
- c. 请计算这个函数依赖集 F 的一个正则覆盖; 请给出你推导的每一步并进行解释。
- d. 请根据正则覆盖给出给定模式的 3NF 分解。
- e. 请使用函数依赖的原始集合 F 对给定模式进行 BCNF 分解。

a.

$$B \to D \Rightarrow B^{+} = \{B, D\}$$
$$D \to A \Rightarrow B^{+} = \{A, B, D\}$$
$$A \to BCD \Rightarrow B^{+} = \{A, B, C, D\}$$

$$BC \rightarrow DE \Rightarrow B^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

b.

$$AG \rightarrow A, AG \rightarrow G$$
 $AG \rightarrow A, A \rightarrow BCD \Rightarrow AG \rightarrow BCD$ (伪传递规则)
$$AG \rightarrow BCD \Rightarrow AG \rightarrow BC, AG \rightarrow D$$
(分解规则)
$$AG \rightarrow BC, BC \rightarrow DE \Rightarrow AG \rightarrow DE$$
(伪传递规则)
$$AG \rightarrow A, AG \rightarrow G, AG \rightarrow BC, AG \rightarrow DE \Rightarrow AG \rightarrow ABCDEG$$
(合并规则) 所以, $AG \rightarrow (A, B, C, D, E, G)$, AG 是超码。

C.

分解右边为单属性:

$$F = \{A \to B, A \to C, A \to D, BC \to D, BC \to E, B \to D, D \to A\}$$
 去除冗余函数依赖:

 $\bigcirc A \rightarrow D$

$$A \rightarrow B, A \rightarrow C \Rightarrow A^{+} = \{A, B, C\}$$

 $B \rightarrow D \Rightarrow A^{+} = \{A, B, C, D\}$

去除 $A \to D$ 后A⁺也包含D, 所以 $A \to D$ 冗余。

 $2BC \rightarrow D$

$$B \to D \Rightarrow (BC)^+ = \{B, C, D\}$$
$$D \to A \Rightarrow (BC)^+ = \{A, B, C, D\}$$

去除 $BC \to D$ 后(BC)⁺也包含D, 所以 $BC \to D$ 冗余。

检查左边冗余属性:

对于 $BC \rightarrow E$:

$$C^{+} = \{C\}$$

$$B \to D \Rightarrow B^{+} = \{B, D\}$$

$$D \to A \Rightarrow B^{+} = \{A, B, D\}$$

$$A \to BCD \Rightarrow B^{+} = \{A, B, C, D\}$$

$$BC \rightarrow DE \Rightarrow B^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

不包含E, 所以B, C都不冗余。

合并左侧相同的依赖:

$$A \rightarrow B, A \rightarrow C \Rightarrow A \rightarrow BC$$

最终正则覆盖:

$$F_C = \{A \rightarrow BC, BC \rightarrow E, B \rightarrow D, D \rightarrow A\}$$

d.

对每个函数依赖创建关系模式:

$$U_1 = \{A, B, C\}, F_1 = \{A \to BC\}$$

$$U_2 = \{B, C, E\}, F_2 = \{BC \to E\}$$

$$U_3 = \{B, D\}, F_3 = \{B \to D\}$$

$$U_4 = \{A, D\}, F_4 = \{D \to A\}$$

经检查,发现AG是候选码,但是未被包含,所以添加 $R_5\langle U_5, F_5\rangle$,

$$U_5 = \{A, G\}, F_5 = \emptyset$$

最终 3NF 分解:

$$\rho = \{R_1 \langle U_1, F_1 \rangle, R_2 \langle U_2, F_2 \rangle, R_3 \langle U_3, F_3 \rangle, R_4 \langle U_4, F_4 \rangle, R_5 \langle U_5, F_5 \rangle\}$$

$$\Leftrightarrow \rho = \{(A, B, C), (B, C, E), (B, D), (A, D), (A, G)\}$$

e.

初始关系R = (A, B, C, D, E, G), 检查违反 BCNF 的函数依赖。

 $B \to D$ 中B不是候选码,对R进行分解:

$$R_1 = (B, D)$$

$$R_2 = (A, B, C, E, G)$$

 $BC \to DE$ 在 R_2 上投影为 $BC \to E$,其中BC不是 R_2 的候选码,对 R_2 进行分解:

$$R_{21} = (B, C, E)$$

$$R_{22} = (A, B, C, G)$$

 $A \to BCD$ 在 R_2 上投影为 $A \to BC$,其中A不是 R_{22} 的候选码,对 R_{22} 进行分解:

$$R_{221} = (A, B, C)$$

$$R_{221} = (A,G)$$

最终 BCNF 分解:

$$\rho = \{(A,B,C), (B,C,E), (B,D), (A,G)\}$$