数据库第三次作业

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:

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

(1) 求出 F 的最小函数依赖集(要求写出求解过程)

解:对函数依赖集依次做如下处理以求其最小函数依赖集

• 根据分解律,将右边写出单属性并去除重复FD

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

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

- 消去左部冗余属性
 - \circ A o B, AB o C推出 A o AB, A o C,因此可去除 AB o C中的 B
 - \circ A o C, AC o D推出 A o AC, A o D ,因此可去除 AC o D中的 C
 - \circ A o C, AC o E推出 A o AC, A o E ,因此可去除 AC o E中的 C
 - $\circ \ F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow C, B \rightarrow E, A \rightarrow C, A \rightarrow D, A \rightarrow E, E \rightarrow A\}$ $= \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow C, B \rightarrow E, A \rightarrow D, A \rightarrow E, E \rightarrow A\}$
- 消去冗余函数依赖
 - \circ $A \to C$ 冗余,因为可由 $A \to B$, $B \to C$ 推出
 - \circ $A \to E$ 冗余,因为可由 $A \to B$, $B \to E$ 推出
 - $\circ \ F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, B \rightarrow E, A \rightarrow D, E \rightarrow A\}$

得到其最小函数依赖集

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

(2) 求R的候选码,并给出证明

解: A, B, E 都是候选码, 下证明 A 是候选码。

- 由 $A \to B, B \to C$ 推出 $A \to C$ (传递律)
- 由 $A \rightarrow B, B \rightarrow E$ 推出 $A \rightarrow E$ (传递律)
- 由自含律有 A o A
- 由 $A \rightarrow A, A \rightarrow B, A \rightarrow C, A \rightarrow D, \rightarrow E$ 推出 $A \rightarrow ABCDE$ (反复使用合并律)

所以得到 $A \to U$,而显然不存在 A 的真子集能推出 U ,所以 A 是一个候选码

而对于E,可作如下证明

- 由自含律有 $E \rightarrow E$
- 由 $E \rightarrow A$ 和 $A \rightarrow U$ 推出 $E \rightarrow U$ (传递律)

所以得到 $E \to U$,而显然不存在 E 的真子集能推出 U ,所以 E 是一个候选码 B 同理可证也是一个候选码。

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:

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

(1) 该关系模式满足第几范式? 为什么?

解:首先易知其是满足 1NF 的,然后求其最小函数依赖集有

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

得出其主码为 A,F,G ,但是有 $A \to B$,所以其不满足 2NF ,可知更高阶的范式也不满足。 所以,该关系模式满足 1NF 。

(2) 如果将关系模式 R 分解为:

R1(A,B,E),R2(B,C,D),R3(A,F,G), 该数据库模式最高满足第几范式?

解: 求 FD 在各个分解出的 Ri 上的分量

- $\pi_{R1}(FD)=\{A o B, A o E\}$,满足 1NF ,非主属性 B,E 完全依赖于主码 A ,至少满足 2NF
- $\pi_{R2}(FD)=\{B o C,C o D\}$,满足 1NF ,非主属性 C,D 完全依赖于主码 B ,但 D 传递依赖于 B ,最高满足 2NF ,
- $\pi_{R3}(FD)=\emptyset$,显然满足 1NF,其三个属性均为主码,故至少满足 2NF

最高满足第二范式

(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。

解:R满足1NF,首先保持函数依赖地分解到3NF

• 求出 R 的最小函数依赖集 F

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

- 把不在 F 中出现的属性组成关系模式 $R'=\{F,G\}$,在 U 中去掉它们得 $U=\{A,B,C,D,E\}$
- 由于 F 中不存在 $X \to A$,且 XA = U ,所以进入下一步
- 对 F 按相同的左部分组,去掉子集,得到保持函数依赖的 3NF 分解

$$R1(A, B, E), R2(B, C), R3(C, D), R4(F, G)$$

接下来将其以无损连接且保持函数依赖地分解到3NF

- R 主码为 A, F, G ,设 $q = \{R1, R2, R3, R4\}$,依次对各个主码进行考察
- $p = q \cup \{R5(A, F, G)\} = \{R1(A, B, E), R2(B, C), R3(C, D), R4(F, G), R5(A, F, G)\}$
- 因为 R4 是 R5 的子集, 所以从 p 去掉 R4
- 得到无损连接且保持函数依赖的 3NF 分解

$$R1(A, B, E), R2(B, C), R3(C, D), R5(A, F, G)$$

(4) 请将关系模式 R 无损连接地分解到 BCNF ,要求给出步骤

0

解:按照算法进行推演

- R(A, B, C, D, E, F, G), $F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, C \rightarrow D, A \rightarrow E\}$
- $p := \{R\}$
- 检查 $A \to B$ 不属于 BCNF ,所以分解 R 得到 $p := \{R1(A,C,D,E,F,G),R2(A,B)\}$
- 检查 $A \to C$ 不属于 BCNF ,所以分解 R1 得到 $p := \{R3(A,D,E,F,G), R4(A,C), R2(A,B)\}$
- 检查 $A \to D$ 不属于 BCNF ,所以分解 R3 得到 $p:=\{R5(A,E,F,G),R6(A,D),R4(A,C),R2(A,B)\}$
- 检查 $A \to E$ 不属于 BCNF ,所以分解 R5 得到 $p:=\{R7(A,F,G),R8(A,E),R6(A,D),R4(A,C),R2(A,B)\}$

所以得到

R7(A, F, G), R8(A, E), R6(A, D), R4(A, C), R2(A, B)