数据库第四次作业.md 2020/4/6

数据库系统及应用第四次作业

• 焦培淇 PB17151767

1

• (1)

首先将F中的函数依赖右部写为单属性如下:

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

去掉重复依赖得到:

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

消去左部冗余属性得到:

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

消去冗余函数依赖得到:

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

即为最小函数依赖。

• (2)

候选码为{A}和{E}和{B}

由上述的最小函数依赖集可见A → BCDE, 因此A是候选码。同时有E → A和B → E, 因此E和B也是候选码。

2

• (1)

上述函数依赖集的最小函数依赖集为 $\{A \to E, A \to B, B \to C, C \to D\}$,可见R的候选码为 $\{A,F,G\}$,由于并非每个非主属性都完全函数依赖于A,因此不满足第二范式。

因此该关系模式仅满足第一范式。

• (2)

对于上述分解, 依次进行考虑:

对于R1,可见A为候选码,B和E均直接依赖于A,满足第三范式。

对于R2,可见B为候选码,但是D传递依赖于B,因此仅满足第二范式。

对于R3, {A,F,G}为候选码,满足第三范式。

综上, 该数据库仅满足第二范式。

数据库第四次作业.md 2020/4/6

• (3)

首先求得最小函数依赖集为: $\{A \rightarrow E, A \rightarrow B, B \rightarrow C, C \rightarrow D\}$

分离出R'(FG)

按左部分组为R1(A,B,E),R2(B,C),R3(C,D);

因此算法一的分解结果为q={R'(FG),R1(A,B,E),R2(B,C),R3(C,D)}

而R的主码为{A,F,G}

考虑{A,F,G}并不是q中某个Ri的子集,因此最终的分解结果为

 $p = \{R'(F,G),R1(A,B,E),R2(B,C),R3(C,D),R4(A,F,G)\}$

• (4)

考虑R的最小函数依赖集 $\{A \rightarrow E, A \rightarrow B, B \rightarrow C, C \rightarrow D\}$,此时R的候选码为 $\{A,F,G\}$;

首先A → E不满足BCNF, 进行分解得到: p={R1(A,E),R2(A,B,C,D,F,G)}

再对R2考虑,其候选码为{A,F,G}, A → B仍然不满足BCNF,进行分解得到: p={R1(A,E),R2{A,B},R3(A,C,D,F,G)}

R3的候选码为{A,F,G}, 其中A → C仍然不满足BCNF, 进行分解得到: p={R1(A,E),R2{A,B},R3(A,C},R4{A,D,F,G})}

R4的候选码为{A,F,G}, 其中A → D仍然不满足BCNF, 进行分解得到: p= {R1(A,E),R2{A,B},R3(A,C},R4{A,D},R5{A,F,G)}

此时R5的候选码为{A,F,G},满足BCNF。

因此最终的分解结果为p={R1(A,E),R2{A,B},R3(A,C},R4{A,D},R5{A,F,G)}