8.1

我们知道如下定理: 如果 R1 \cap R2 \rightarrow R1 或 R1 \cap R2 \rightarrow R2, 则分解{R1, R2}是无损连接分解。

根据这道题目的描述,我们可以设 R1 = (A, B, C), R2 = (A, D, E), R1 \cap R2 = A.由于 A 是候选码,因此 R1 \cap R2 \rightarrow R1。

8.13

不保留依赖关系 $B \rightarrow D$ 。 F1, F 对(A, B, C)的限制是 $A \rightarrow ABC$, $A \rightarrow AB$, $A \rightarrow AC$, $A \rightarrow BC$, $A \rightarrow B$, $A \rightarrow C$, $A \rightarrow A$, $B \rightarrow B$, $C \rightarrow C$, $AB \rightarrow AB$, $AB \rightarrow BC$, $AB \rightarrow BB$, $AB \rightarrow C$, AC (与 AB 相同), ABC (与 AB 相同)。 F2, F 对(A, D, E)的限制是 $A \rightarrow ADE$, $A \rightarrow AD$, $A \rightarrow AE$, $A \rightarrow DE$, $A \rightarrow A$, $A \rightarrow D$, $A \rightarrow E$, $D \rightarrow D$, (E 与 AB 相同),AD, AE, DE, ADE (与 AB 相同)。 (F1 U F2) +很容易看出不包含 $B \rightarrow D$,因为 F1 U F2中唯一的 FD,左边是 B, $B \rightarrow B$,一个平凡的 FD。

8.19

我们知道 B→D 是不平凡的, 箭头左侧不是超码。 我们得到关系{(A, B, C), (E,A) (B, D)}。其属于 BC 范式。

8.20

 $R' = \{ (A, B, C), (C, D, E), (B, D), (E, A) \}_{o}$

模式 (A, B, C) 包含候选键。 因此, R'是第三种常规形式依赖性保持无损连接分解。 注意, 原始数据 R = (A, B, C, D, E) 已经是 3NF。因此, 没有必要像我们上面那样应用 算法。 单个原始模式通常是无损连接, 依赖保持分解。

8.29

a) B→BD BD→ABD ABD→ABCD ABCD→ABCDE 因此, B+=ABCDE b) A→BCD (题目给定)

A→ABCD (A 自反律)

BC→DE(题目给定)

ABCD→ABCDE (用 ABCD 增广律)

A→ABCDE (传递性)

AF→ABCDEF (增广律 F)

- c) 我们看到 D 在 dep 中是无关紧要的。 1 和 2 是根据 dep.3。删除这两个,我们得到了一套新的规则 A→BC BC→E B→D D→A 现在注意 B +是 ABCDE,特别是 FD B→E 可以从该组中确定。因此,属性 C 在第三依赖性中是无关紧要的。 删除此属性,并与第三个 FD 组合,我们得到最终的规范: A→BC B→DE D→A 在这里,任何 FD 中没有属性是无关紧要的。
- d) r1 (A, B, C)

r2 (B, D, E)

r3 (D, A)

r4 (A, F)

e) r1(A, B, C, D)

r2(A, F)

r3(A, E)

f) 如果我们直接在前面的规范封面中使用函数依赖, 我们就无法得到上面的分解。但是, 我们可以从规范的封面推断出原始的依赖关系, 如果我们使用它们进行 BCNF 分解, 我们就可以得到相同的分解。