6. 设有关系模式 R(A,B,C,D,E), 其上的函数依赖集:

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

- (1) 计算B<sup>+</sup>。
- (2) 求出 R 的所有的候选键, 判断 R 的范式。
- 9. 设有函数依赖集 F = {AB→CE, A→C, GP→B, EP→A, CDE→P, HB→P, D→HG, ABC→PG}, 求与 F 等价的最小函数依赖集。
- 11. 现有一个关系模式 R(A,B,C),其上的函数依赖集  $F = \{A \rightarrow B, C \rightarrow B\}$ ,判断分解 $\rho_1 = \{AB,AC\}$ ; $\rho_2 = \{AB,BC\}$ 是否具有无损连接性和依赖保持性。
- 13. 设 R(A,B,C,D,E,G), F = {AB→C, C→D, CA→E, E→A,BD→A, B→C}。 求其保持函数依赖和无损连接的 3NF 分解。

6.

(1)  $B^0 = B$ 

 $B^1=BD(B\rightarrow D)$ 

 $B^2=B^1=BD$ (因为在 F 中未用过的函数依赖的左边属性已没有  $B^1$  的子集) 所以  $B^+=BD$ 

 $(2) A^0 = A$ 

 $A^1 = ABC(A \rightarrow BC)$ 

 $A^2=ABCD(B\rightarrow D)$ 

 $A^3=ABCDE(CD\rightarrow E)=U$ 

所以  $A^{+}=U$ ,  $A \in R$  的候选键

因为 E→A, A+=U, 所以 E+=U, 所以 E 是 R 的候选键

 $B^{+}=BD$ ,  $C^{+}=C$ ,  $D^{+}=D$ , 所以 B、C、D 不是 R 的候选键

因为 CD→E, E+=U, 所以(CD)+=U, 所以 CD 是 R 的候选键

 $(BC)^0=BC$ 

 $(BC)^1 = BCD(B \rightarrow D)$ 

 $(BC)^2 = BCDE(CD \rightarrow E)$ 

 $(BC)^3 = ABCDE(E \rightarrow A) = U$ 

所以 $(BC)^{+}=U$ ,所以 BC 是 R 的候选键

(BD)+=BD, 所以 BD 不是 R 的候选键

综上, R 的候选键有 A, E, BC, CD, 主属性有 A、B、C、D、E, 无非主属性 R ∈ 3NF。①R ∈ 1NF; ②R ∈ 2NF, 因为不存在非主属性; ③R ∈ 3NF, 因为不存在非主属性; ④R ∉ BCNF, 因为存在函数依赖 E→A 的左部不包含 R 的任一候选键。

9.

(1) 将 F 中函数依赖右部分解为单属性, 结果为

 $F_1 = \{AB \rightarrow C, AB \rightarrow E, A \rightarrow C, GP \rightarrow B, EP \rightarrow A, CDE \rightarrow P, HB \rightarrow P, D \rightarrow H, D \rightarrow G, ABC \rightarrow P, ABC \rightarrow G \}$ 

(2) 去掉 F<sub>1</sub>中多余的函数依赖

- ① 判断 AB→C。去掉 AB→C 后的(AB)<sub>F</sub>,+=ABCEPG, C⊆(AB)<sub>F</sub>,+, 所以 AB→C 是多余的, 去掉之后得 F<sub>2</sub>={AB→E,A→C, GP→B, EP→A, CDE→P, HB→P, D→H, D→G,ABC→P,ABC→G}。
- ② 判断 AB→E。去掉 AB→E 后的(AB)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=ABCPG,E⊈(AB)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>,所以 AB→E 不是 多余的。
- ③ 判断 A→C。去掉 A→C 后的 A<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=A, C⊈ A<sub>F</sub>,<sup>+</sup>, 所以 A→C 不是多余的。
- ④ 判断 GP→B。去掉 GP→B 后的(GP)<sub>F</sub>,+=GP, B⊈(GP)<sub>F</sub>,+, 所以 GP→B 不是多余的。
- ⑤ 判断 EP→A。去掉 EP→A 后的(EP)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=EP, A⊈(EP)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>, 所以 EP→A 不是多余的。
- ⑥ 判断 CDE→P。去掉 CDE→P 后的(CDE)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=CDEHG, P⊈(CDE)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>, 所以 CDE→P 不是多余的。
- ⑦ 判断 HB→P。去掉 HB→P 后的(HB)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=HB, P⊈(HB)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>, 所以 HB→P 不是多余的。
- ⑧ 判断 D→H。去掉 D→H 后的 D<sub>F</sub>,+=DG, H⊈ D<sub>F</sub>,+, 所以 D→H 不是多余的。
- ⑨ 判断 D→G。去掉 D→G 后的 D<sub>F</sub><sup>+</sup>=DH, G⊈ D<sub>F</sub><sup>+</sup>, 所以 D→G 不是多余的。
- ⑪ 判断 ABC→P。去掉 ABC→P 后的(ABC)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>=ABCGE, P⊈(ABC)<sub>F</sub>,<sup>+</sup>, 所以 ABC→P 不是多余的。
- ① 判断 ABC→G。去掉 ABC→G 后的(ABC)<sub>F</sub>,+=ABCPE,G⊈(ABC)<sub>F</sub>,+,所以 ABC→G 不是多余的。
- (3) 去掉 F<sub>2</sub> 中函数依赖左部多余的属性
  - ① 对 AB→E, 试去 A, 因 B+=B, 所以 A 不多余。试去 B, 因 A+=A, 所以 B 不多余。
  - ② 对 GP→B, 试去 G, 因 P<sup>+</sup>=P, 所以 G 不多余。试去 P, 因 G<sup>+</sup>=G, 所以 P 不多 全。
  - ③ 对 EP→A, 试去 E, 因 P<sup>+</sup>=P, 所以 E 不多余。试去 P, 因 E<sup>+</sup>=E, 所以 P 不多余。
  - ④ 对 CDE→P, 试去 C, 因(DE)<sup>+</sup>=DEHG, 所以 C 不多余。试去 D, 因 (CE)<sup>+</sup>=CEHG, 所以 D 不多余。试去 E, 因(CD)<sup>+</sup>=CDHG, 所以 E 不多余。
  - ⑤ 对 HB→P, 试去 H, 因 B+=B, 所以 H 不多余。试去 B, 因 H+=H, 所以 B 不多余。
  - ⑥ 对 ABC→P, 试去 A, 因(BC)<sup>+</sup>=BC, 所以 A 不多余。试去 B, 因(AC)<sup>+</sup>=AC, 所以 B 不多余。试去 C, 因(AB)<sup>+</sup>=ABCEPG, 所以 C 多余。去掉后得 F<sub>3</sub>={AB→E,A→C, GP→B, EP→A, CDE→P, HB→P, D→H, D→G,AB→P,ABC→G}
  - ⑦ 对 ABC→G, 试去 A, 因(BC)<sup>+</sup>=BC, 所以 A 不多余。试去 B, 因(AC)<sup>+</sup>=AC, 所以 B 不多余。试去 C, 因(AB)<sup>+</sup>=ABCEPG, 所以 C 多余。
- 所以与 F 等价的最小函数依赖集  $F_m$ ={AB $\rightarrow$ E,A $\rightarrow$ C, GP $\rightarrow$ B, EP $\rightarrow$ A, CDE $\rightarrow$ P, HB $\rightarrow$ P, D $\rightarrow$ H, D $\rightarrow$ G,AB $\rightarrow$ P,AB $\rightarrow$ G }。

11.

对 $\rho_1 = \{AB,AC\}$ ,  $R_1 \cap R_2 = A$ ,  $R_1 - R_2 = B$ , 所以 $(R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_1 - R_2)$ 即  $A \rightarrow B$ , 所以 $\rho_1$ 具有无损连接性, 又因为 $\prod_{AB}(F) \cup \prod_{AC}(F) = \{A \rightarrow B\}$ 与 F 不等价, 所以 $\rho_1$  不具有依赖保持性。 对 $\rho_2 = \{AB,BC\}$ ,  $R_1 \cap R_2 = B$ ,  $R_1 - R_2 = A$ ,  $R_2 - R_1 = C$ , 所以 $(R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_1 - R_2)$ 即  $B \rightarrow A \notin F^+$ ,  $(R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_2 - R_1)$ 即  $B \rightarrow C \notin F^+$ 所以 $\rho_2$  不具有无损连接性, 又因为 $\prod_{AB}(F) \cup \prod_{BC}(F) = \{A \rightarrow B\}$ ,  $C \rightarrow B\}$ 与 F 等价, 所以 $\rho_2$ 具有依赖保持性。

13.

由候选键的定义和属性闭包的求解算法可知,在函数依赖集F中所有函数依赖的右部未出现的属性一定是候选键的成员。故R的候选键中至少包含B和G。

计算: (BG)+=ABCDEG=U。经分析 R 只有唯一的候选键 BG。

求出最小函数依赖集  $F_m = \{C \rightarrow D, CA \rightarrow E, E \rightarrow A, B \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 。

独立,G 未出现在  $F_m$  中任一函数依赖的左部或右部,将 G 独立出去单独构成一个关系子模式。

合并分组,分解为:ρ={CD,CAE,EA,BAC,G}

因ρ中无子模式含 R 的候选键,则令ρ=ρ $\cup$  {R 的候选键}。去掉被包含的子集,所以满足 3NF 且具有无损连接性和函数依赖保持性的分解为

 $\rho = \{CD, CAE, BAC, BG\}$