作业4: 关系数据库规范化(2020春)

主讲教师: 邹兆年(znzou@hit.edu.cn)

姓名: 学号:

题目	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	总分
得分											

1. (5分) 已知关系模式 R的一个实例如下:

A	В	C
x_1	y_1	z_1
x_1	y_1	z_1
x_2	y_1	z_1
x_2	y_1	z_3

R上可能存在哪些非平凡函数依赖?

- 2. (5分) 已知关系模式R(A,B,C)表示两个实体型之间的联系,这两个实体型的主键分别为A和B。设R上存在函数依赖 $A\to B$ 和 $B\to A$,那么这两个实体型之间存在什么联系型?
- 3. (5分) 已知关系模式R(A,B,C)的主键是A,且满足函数依赖 $B\to C$,那么R是否可能属于BCNF? 如果是,需要满足什么条件? 如果不是,请说明原因。
- 4. (25分, 每题5分) 判断下列命题是否正确。对于正确的命题,用Armstrong公理证明其正确性。对于错误的命题,给出一个关系实例,使该实例满足推理规则左侧的函数依赖集合,但不满足右侧的函数依赖集合。
 - (a) $\{W \to Y, X \to Z\} \vDash \{WX \to Y\}$
 - (b) $\{X \to Y, X \to W, WY \to Z\} \models \{X \to Z\}$
 - (c) $\{X \to Z, Y \to Z\} \models \{X \to Y\}$
 - (d) $\{X \to Y, Z \to W\} \models \{XZ \to YW\}$
 - (e) $\{X \to Y, Y \to Z\} \vDash \{X \to YZ\}$
- 5. (60分, 每题10分) 已知关系模式R(A, B, C, D, E)上的函数依赖集合F如下:

$$A \rightarrow B \quad A \rightarrow C \quad BC \rightarrow A \quad CD \rightarrow E \quad B \rightarrow D \quad E \rightarrow A$$

回答下列问题:

- (a) 计算属性集合BC关于F的闭包(BC) $_F$ 。
- (b) 找出R的全部候选键。
- (c) 判断R属于第几范式。
- (d) 计算F的极小覆盖。
- (e) 假设R被分解为两个关系模式 $R_1(A,B,C)$ 和 $R_2(C,D,E)$,证明该分解不是无损连接分解。提示: 给出R的一个实例r,使 $\Pi_{A.B.C}(r)$ × $\Pi_{C.D.E}(r)$ \neq r 。
- (f) 给出R的一个既满足无损连接性,又满足函数依赖保持性的BCNF分解。

答案

- 1. R上可能存在的非平凡函数依赖有 $A \rightarrow B$ 和 $AC \rightarrow B$ 。
- 2. 两个实体型之间存在1:1联系型。
- 3. R可能属于BCNF。如果 $B \to A$ 是R上的函数依赖,则 $R \in BCNF$ 。
- 4. (a) 正确。
 - 根据自反律, 有 $WX \to W$ 。
 - 根据传递律, $\{WX \to W, W \to Y\} \models \{WX \to Y\}$ 。
 - (b) 正确。
 - 根据合并规则, $\{X \to Y, X \to W\} \models \{X \to WY\}$ 。
 - 根据传递律, $\{X \to WY, WY \to Z\} \models \{X \to Z\}$ 。
 - (c) 错误。假设关系R(X,Y,Z)的实例中包含2个元组(x,y,z)和(x,y',z), 其中 $y \neq y'$ 。
 - (d) 正确。
 - 根据增广律, $\{X \to Y\} \models \{XZ \to YZ\}$ 。
 - 根据增广律, $\{Z \to W\} \models \{YZ \to YW\}$ 。
 - 根据传递律, $\{XZ \to YZ, YZ \to YW\} \models \{XZ \to YW\}$ 。
 - (e) 正确。
 - 根据增广律, $\{Y \to Z\} \models \{Y \to YZ\}$ 。
 - 根据传递律, $\{X \to Y, Y \to YZ\} \models \{X \to YZ\}$ 。
- 5. (a) i. $X^{(0)} = BC$.
 - ii. $X^{(1)} = X^{(0)} \cup AD = ABCD$.
 - iii. $X^{(2)}=X^{(1)}\cup BCE=ABCDE$. 因为 $X^{(2)}$ 中已包含R中全部属性,算法终止。因此, $(BC)_F^+=ABCDE$ 。
 - (b) $A \neq R$ 的候选键,因为 $A \xrightarrow{f} ABCDE$ 。
 - $BC \neq R$ 的候选键,因为 $BC \xrightarrow{f} ABCDE$ 。
 - CD是R的候选键,因为 $CD \xrightarrow{f} ABCDE$ 。
 - $E \neq R$ 的候选键,因为 $E \xrightarrow{f} ABCDE$ 。
 - (c) R的所有属性都是主属性,因此 $R \in 3NF$ 。另外,因为 $B \to D$,所以主属性部分函数依赖于候选键BC,故 $R \not\in BCNF$ 。
 - (d) $BC \to A$ 是冗余的,因为 $F \{BC \to A\} \models \{BC \to A\}$ 。因此, $F = \{A \to B, A \to C, CD \to E, B \to D, E \to A\}$ 。
 - F中任意函数依赖的左部没有冗余属性。
 - $A \to B$ 和 $A \to C$ 具有相同的左部,合并为 $A \to BC$,因此 $F = \{A \to BC, CD \to E, B \to D, E \to A\}$ 。
 - 此时,F中不存在冗余函数依赖,任意函数依赖的左部不存在冗余属性,不存在可合并的函数依赖,所以F的极小覆盖是 $\{A \to BC, CD \to E, B \to D, E \to A\}$ 。
 - (e) 设 $r = \{(a, b, c, d, e), (a', b', c, d', e')\}$ 。 我们有

 $\Pi_{A,B,C}(r) \bowtie \Pi_{C,D,E}(r) = \{(a,b,c,d,e), (a',b',c,d',e'), (a,b,c,d',e'), (a',b',c,d,e)\} \neq r.$

(f) $\{R_1(A,B,C,E),R_2(C,D,E),R_3(B,D)\}$ 是R的分解,其中 $R_1 \in BCNF$, $R_2 \in BCNF$, $R_3 \in BCNF$ 。该分解既满足无损连接性,又满足函数依赖保持性。