

# 南京航空航天大學

NANJING UNIVERSITY OF AERONAUTICS AND ASTRONAUTICS

计算机科学与技术学院 /人工智能学院

# 数据库原理课程作业

162140222 黄钰轩

2024年6月3日

**题目 1.** 设有关系模式 R < U, F >, 其中  $U = \{A, B, C, D, E\}, F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow E, ED \rightarrow AB\}.$ 

- (1) 计算  $A_F^+$ 、 $(AB)_F^+$ 、 $(ABC)_F^+$ 、 $(BCD)_F^+$ .
- (2) 求 R 的所有候选码,并说明理由.
- (3) R 最高满足第几范式? 为什么?

## 解答.

- (1)  $A_F^+$ 
  - $1^{\circ} \, \, \diamondsuit \, A^{(0)} = A$
  - 2° 在 F 中找到左边是 A 子集的函数依赖,有  $A \rightarrow B$ ,则  $A^{(1)} = A^{(0)} \bigcup B = AB$
  - 3° 虽然  $A^{(1)} \neq A^{(0)}$ ,但是 F 中未用过的函数依赖的左边属性集中已经没有  $A^{(1)}$  自己了,因此可以退出循环
  - $4^{\circ}$  输出  $A_F^+ = AB$

- $(AB)_F^+$ 
  - $1^{\circ} \Leftrightarrow (AB)^{(0)} = AB$
  - 2° 在 F 中找到左边是 AB 子集的函数依赖,有  $A \to B$ ,则  $(AB)^{(1)} = (AB)^{(0)} \bigcup B = AB$
  - $3^{\circ} (AB)^{(1)} = (AB)^{(0)}$ ,退出循环
  - 4° 输出  $(AB)_F^+ = AB$
- $(ABC)_F^+$ 
  - $1^{\circ} \Leftrightarrow (ABC)^{(0)} = ABC$
  - 2° 在 F 中找到左边是 ABC 子集的函数依赖,有  $A \to B, BC \to E$ , 则  $(ABC)^{(1)} = (ABC)^{(0)} \bigcup BE = ABCE$
  - 3° 虽然  $(ABC)^{(1)} \neq (ABC)^{(0)}$ ,但是 F 中未用过的函数依赖的左边属性集中已经没有  $(ABC)^{(1)}$  自己了,因此可以退出循环
  - $4^{\circ}$  输出  $(ABC)_F^+ = ABCE$
- $(BCD)_F^+$ 
  - $1^{\circ} \Leftrightarrow (BCD)^{(0)} = BCD$
  - 2° 在 F 中找到左边是 BCD 子集的函数依赖,有  $BC \to E$ ,则  $(BCD)^{(1)} = (BCD)^{(0)} \bigcup E = BCDE$
  - 3° 在 F 中找到左边是 BCDE 子集的函数依赖,有  $ED \to AB$ ,则  $(BCD)^{(2)} = (BCD)^{(1)} \bigcup AB = ABCDE$
  - $4^{\circ} (BCD)^{(2)} = U,$  则  $(BCD)^{(2)}$  就是  $(BCD)^{+}_{F}$
  - 5° 输出  $(BCD)_F^+ = ABCDE$
- (2) 1° 计算 L 类、N 类、LR 类属性. L 类属性有 CD, N 类属性为空, LR 类属性有 ABE. 令 X 为 L 类属性的集合,Y 为 LR 类属性的集合
  - $2^{\circ}$  计算属性集 X 关于 U 上的函数依赖集 F 的闭包  $X_F^+$ ,有  $X_F^+ = CD \neq U$
  - $3^{\circ}$  遍历 Y 中的单一属性,并与 X 构成属性组,后计算闭包. 有:
    - $(XA)_F^+ = (ACD)_F^+ = ABCDE$ ,因此 ACD 是候选码
    - $(XB)_F^+ = (BCD)_F^+ = ABCDE$ ,因此 BCD 是候选码
    - $(XE)_F^+ = (CDE)_F^+ = ABCDE$ ,因此 CDE 是候选码
  - 综上,关系模式 R < U, F > 的所有候选码为 ACD、BCD、CDE.

(3) 1° 由于  $BCD \rightarrow E, BC \rightarrow E$ , 存在非主属性对码的部分函数依赖, 所以 R 不满足 2NF.

综上, R 最高满足 1NF.

**题目 2.** 设有关系模式 R < U, F >, 其中  $U = \{A, B, C, D, E, F\}$ ,  $F = \{A \rightarrow BC, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A, CD \rightarrow A, A \rightarrow D\}$ . 求:

- (1) 最小依赖集.
- (2) 所有的候选码.

#### 解答.

- (1) 1°  $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A, CD \rightarrow A, A \rightarrow D\}$ 
  - 2° 考察  $A \to B, G = \{A \to C, CD \to E, B \to D, E \to A, CD \to A, A \to D\},$   $A_G^+ = ACDE, A \to B$  保留
    - 考察  $A \to C, G = \{A \to B, CD \to E, B \to D, E \to A, CD \to A, A \to D\},$   $A_G^+ = ABD, A \to C$  保留
    - 考察  $CD \to E, G = \{A \to B, A \to C, B \to D, E \to A, CD \to A, A \to D\},$   $(CD)_G^+ = ABCD, CD \to E$  保留
    - 考察  $B \to D, G = \{A \to B, A \to C, CD \to E, E \to A, CD \to A, A \to D\},$   $B_G^+ = B, B \to D$  保留
    - 考察  $E \to A, G = \{A \to B, A \to C, CD \to E, B \to D, CD \to A, A \to D\},$   $E_G^+ = E, E \to A$  保留
    - 考察  $CD \to A, G = \{A \to B, A \to C, CD \to E, B \to D, E \to A, A \to D\},$  $(CD)_G^+ = ABCDE, CD \to A$  是多余的
    - 考察  $A \to D, G = \{A \to B, A \to C, CD \to E, B \to D, E \to A\},$   $A_G^+ = ABCDE, A \to D$  是多余的

于是  $H = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A\}$ 

- 3°考察左部多余的属性
  - 考察 CD → E
    - $-C_{H}^{+}=C$ , 不包含 E, C 保留
    - $-D_{H}^{+}=D$ , 不包含 E, D 保留

于是

$$F_{min} = \{A \to B, A \to C, CD \to E, B \to D, E \to A\}$$

- (2)  $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A\}$ 
  - 1° 计算 L 类、N 类、LR 类属性. L 类属性有 B, N 类属性为空, LR 类属性有 ACDE. 令 X 为 L 类属性的集合,Y 为 LR 类属性的集合
  - 2° 计算属性集 X 关于 U 上的函数依赖集 F 的闭包  $X_F^+$ ,有  $X_F^+ = BD \neq U$
  - $3^{\circ}$  遍历 Y 中的单一属性,并与 X 构成属性组,后计算闭包. 有:
    - $(XA)_F^+ = (AB)_F^+ = ABCDE$ ,因此 AB 是候选码
    - $(XC)_F^+ = (BC)_F^+ = BC \neq U$ ,因此 BC 不是候选码
    - $(XD)_F^+ = (BD)_F^+ = BD \neq U$ ,因此 BD 不是候选码
    - $(XE)_F^+ = (BE)_F^+ = ABCDE$ ,因此 BE 是候选码
  - $4^{\circ}$  此时  $Y = \{C, D\}$ , 遍历 Y 中的任意两个属性,并与 X 构成属性组,后计算闭包. 有:
    - $Z = CD, (XZ)_F^+ = (BCD)_F^+ = ABCDE$ , 因此 BCD 是候选码

综上,关系模式 R < U, F > 的所有候选码为  $AB \setminus BE \setminus BCD$ .

题目 3. 给定关系 Q(A, B, C, D, E) 如表 1 所示, 试给出至少 2 个非对称多值依赖.

$\mathbf{A}$	В	$\mathbf{C}$	D	$\mathbf{E}$
a	b	c	d	e
a	b'	c'	d'	e'
a	b	c	d'	e'
a	b'	c'	d	e
a	b	c	d	e'
a	b	c	d'	e
a	b'	c'	d'	e
a	b'	c'	d	e'

表 1: 关系 Q

#### 解答.

令

$$X = \{A, B\}, Y = \{C\},\$$

于是

$$Z = U - X - Y = \{D, E\}.$$

对于任意一对 (x,z), y 的值仅由 x 决定而与 z 无关,于是存在多值依赖

$$X \to \to Y$$
,

此时  $X \to Z$  并不成立, 所以  $X \to Y$  是一个非对称多值依赖.

令

$$X = \{A, C\}, Y = \{B\},\$$

于是

$$Z = U - X - Y = \{D, E\}.$$

对于任意一对 (x,z), y 的值仅由 x 决定而与 z 无关,于是存在多值依赖

$$X \to \to Y$$
,

此时  $X \to Z$  并不成立, 所以  $X \to Y$  是一个非对称多值依赖.

题目 4. 试由 Armstrong 公理系统推导出下面的推理规则:

若  $A \rightarrow B, BC \rightarrow D$ , 则有  $AC \rightarrow D$ .

#### 解答.

- 1° 由题中给出  $A \to B$  成立, 根据增广律,可以推出  $AC \to BC$  成立.
- 2° 由题中给出  $BC \to D$  成立, 根据传递律,可以推出  $AC \to D$  成立, 题目得证.

题目 4 的注记. 本题事实上完成了伪传递规则的推导.

### 题目 5. 设有如表 2 所示的学生关系 S.

- (1) 试问 S 是否属于 3NF, 请做出判断并给出理由.
- (2) 若不是 3NF, 它属于第几范式.
- (3) 若不是 3NF, 请将其规范化为 3NF.

学号	学生名	年龄	性别	系号	系名
10001	王婧	18	女	1	通信工程
20001	张露	19	女	2	电子工程
20002	黎明远	20	男	2	电子工程
30001	王烨	21	男	3	计算机
30004	张露	20	女	3	计算机
30005	潘建	19	男	3	计算机

表 2: 关系 S

**解答.** 令 学号 = A, 学生名 = B, 年龄 = C, 性别 = D, 系号 = E, 系名 = F, 则有关系模式 S < U, F >, 其中

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

$$F = \{A \rightarrow B,$$

$$A \rightarrow C,$$

$$A \rightarrow D,$$

$$A \rightarrow E,$$

$$A \rightarrow F,$$

$$E \rightarrow F\}$$

接下来求解 S 的所有候选码:

- 1° 计算 L 类、N 类、LR 类属性. L 类属性有 A, N 类属性为空, LR 类属性有 E. 令 X 为 L 类属性的集合,Y 为 LR 类属性的集合
- 2° 计算属性集 X 关于 U 上的函数依赖集 F 的闭包  $X_F^+$ ,有  $X_F^+ = ABCDE = U$
- $3^{\circ}$  因为  $X = \{A\}$ , 因此 A 是唯一候选码
- 综上,关系模式 S < U, F > 的所有候选码为 A.

(1) 有

$$A \to E, E \to F$$

且

$$E \not\to A$$
.

存在主属性对码的传递函数依赖, 所以 S 不属于 3NF.

- (2) 1°不存在主属性对码的部分函数依赖,所以 S 最低满足 2NF. 2°存在主属性对码的传递函数依赖,所以 S 不满足 3NF. 综上,S 最高满足 2NF.
- (3) 可以将关系模式 S < U, F > 拆分为  $S_1 < U_1, F_1 >$ 、 $S_2 < U_2, F_2 >$  与  $S_3 < U_3, F_3 >$ ,其中

$$U_{1} = \{A, B, C, D\}$$

$$F_{1} = \{A \rightarrow B,$$

$$A \rightarrow C,$$

$$A \rightarrow D\}$$

$$U_{2} = \{A, E\}$$

$$F_{2} = \{A \rightarrow E\}$$

$$U_{3} = \{E, F\}$$

$$F_{3} = \{E \rightarrow F\}$$

这样,便消除了主属性对码的部分和传递函数依赖.