### **Paths in Relations and Digraphs**

假定 R 是集合 A 上的一个关系,从顶点 a 到顶点 b 的长度为 n 的路径指的是,存在一个序列  $\pi$ : a,  $x_1$ ,  $x_2$ , ……,  $x_{n-1}$ , b

即,以顶点 a 为起点,顶点 b 为终点,中间有 n-1 个不同的顶点  $x_1, x_2, \dots, x_{n-1}$  且满足  $aRx_1, x_1Rx_2, \dots, x_{n-1}Rb$ ,因此,它们构成一条链(路)。

**例**: 1, 2, 5, 4, 3 是长度为 4 的路径; 1, 2, 5, 1 是长度为 3 的路径。

特别地,起点和终点为同一个顶点的路径称之为环。如上述中的 1,2,5,1.

设π<sub>1</sub>: a<sub>1</sub>, a<sub>2</sub>, ···, a<sub>n+1</sub>, 和π<sub>2</sub>: b<sub>1</sub>, b<sub>2</sub>, ···, b<sub>m+1</sub>,

分别是长度为 n 和 m 的两条路径,如果  $b_1 = a_{n+1}$  (首尾相连),则其合成

π<sub>2</sub>° π<sub>1</sub>: a<sub>1</sub>, a<sub>2</sub>, ···, a<sub>n+1</sub>, b<sub>2</sub>, ···, b<sub>m+1</sub>, 就是长度为n+m 的路径。

接下来,我们定义关系的合成运算"。",关系的合成运算又被称为关系的乘法,在有限论域中,就构成矩阵的乘法。

设R是A到B的一个关系, S是B到C的一个关系, 则称 $R \circ S$ 是 A到 C的复合(合成)关系,指的是

 $(x,z) \in R \circ S \Leftrightarrow \exists y \in B \text{ such that } (x,y) \in R \text{ and } (y,z) \in S$ 

例如:  $A = \{1,2,3,4\}, B = \{3,5,7\}, C = \{1,2,3\}, R = \{(2,7),(3,5),(4,3)\}, S = \{(3,3),(7,2)\},则换成矩阵表示,有:$ 

$$R = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad S = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad \text{Iff } R \circ S = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

即

$$R \circ S \subseteq A \times C$$
,是乘积集合 $A \times C$ 的子集,并且  $A = \{1, 2, 3, 4\}, C = \{1, 2, 3\}$   $(R \circ S)_{22} = 1, (R \circ S)_{43} = 1, 故, R \circ S = \{(2, 2), (4, 3)\}$ 

另外, 我们也可以在 R, S 中来寻找中间桥梁(节点), 使得 x, y, z 连接起来(顺起来)。

例如,  $(2,7) \in \mathbb{R}$ ,  $(7,2) \in \mathbb{S}$ ,  $2 \rightarrow 7 \rightarrow 2$ , 即  $(2,2) \in \mathbb{R} \circ S$ 

 $(4,3) \in \mathbb{R}, (3,3) \in \mathbb{S}, 4 \rightarrow 3 \rightarrow 3, \quad \mathbb{P}(4,3) \in \mathbb{R} \circ S$ 

因此, $R \circ S = \{(2,2), (4,3)\}$ ,

有限论域上的关系合成变成关系矩阵的乘法。

例如:  $A=\{1,2,3,4\}$ , R, S 是 A 上的关系,  $R=\{(1,2),(1,3),(3,4)\}$ ,  $S=\{(1,1),(2,2),(3,3),(4,4)\}$ , 则  $R \circ S = S \circ R = R$ 

$$R = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, S = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

$$R \circ S = S \circ R = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = R$$

上述关系矩阵 S 就是 4 阶单位矩阵(单位元),关于矩阵乘法 "。"

### 实例:

```
设 A = \{ \mathrm{App}_1, \mathrm{App}_2, \mathrm{App}_3, \mathrm{App}_4 \} 是 4 款手机应用软件的集合,B = \{ \mathrm{OS}_1, \mathrm{OS}_2, \mathrm{OS}_3, \mathrm{OS}_4 \} 是 4 个移动操作系统的集合,C = \{ M_1, M_2, M_3 \} 是 3 款手机的集合,从 A 到 B 的关系  R = \{ (\mathrm{App}_1, \mathrm{OS}_1), (\mathrm{App}_1, \mathrm{OS}_2), (\mathrm{App}_2, \mathrm{OS}_1), (\mathrm{App}_2, \mathrm{OS}_3), \\ (\mathrm{App}_3, \mathrm{OS}_2), (\mathrm{App}_3, \mathrm{OS}_3), (\mathrm{App}_3, \mathrm{OS}_4), (\mathrm{App}_4, \mathrm{OS}_4) \},  其中 (\mathrm{App}_i, \mathrm{OS}_j) 表示应用软件 \mathrm{App}_i 可运行于操作系统 \mathrm{OS}_j 中;从 B 到 C 的关系  S = \{ (\mathrm{OS}_1, M_1), (\mathrm{OS}_1, M_2), (\mathrm{OS}_2, M_2), (\mathrm{OS}_3, M_3), (\mathrm{OS}_4, M_2), (\mathrm{OS}_4, M_3) \},
```

其中  $(OS_i, M_j)$  表示  $M_j$  款手机安装了操作系统  $OS_i$ . 考虑 R 和 S 的复合,有  $R \circ S = \{(\mathrm{App}_1, M_1), (\mathrm{App}_1, M_2), (\mathrm{App}_2, M_1), (\mathrm{App}_2, M_2), (\mathrm{App}_2, M_3), (\mathrm{App}_3, M_2), (\mathrm{App}_3, M_3), (\mathrm{App}_4, M_2), (\mathrm{App}_4, M_3)\},$ 

该复合关系正好表明每款应用软件可以安装到哪几款手机上.

#### 关系合成的性质:

单调性: 
$$S \subseteq T \Rightarrow \begin{cases} R \circ S \subseteq R \circ T; \\ S \circ R \subseteq T \circ R; \end{cases}$$
分配律: 
$$\begin{cases} R \circ (S \cup T) = (R \circ S) \cup (R \circ T); \\ R \circ (S \cap T) \subseteq (R \circ S) \cap (R \circ T); \end{cases}$$

$$\begin{cases} (S \cup T) \circ R = (S \circ R) \cup (T \circ R); \\ (S \cap T) \circ R \subseteq (S \circ R) \cap (T \circ R); \end{cases}$$
结合律: 
$$R \circ (S \circ T) = (R \circ S) \circ T;$$

我们可以由R出发,来定义关系R的幂运算,如, $R^2$ , $R^3$ ,..., $R^n$ 

关系的幂运算(有限集合)定义如下:

$$R^2 = R \circ R$$
,

$$R^n = R^{n-1} \circ R$$

 $xR^{2}y \Leftrightarrow \exists x_{1}, xRx_{1}, x_{1}Ry,$   $xR^{3}y \Leftrightarrow \exists x_{2}, xR^{2}x_{2}, x_{2}Ry \Leftrightarrow \exists x_{1}, x_{2}, xRx_{1}, x_{1}Rx_{2}, x_{2}Ry \dots$   $xR^{n}y \Leftrightarrow \exists x_{1}, x_{2}, \dots, x_{n-1}, xRx_{1}, x_{1}Rx_{2}, x_{2}Rx_{3}, \dots, x_{n-1}Ry$ 

进一步,有

约定:  $R^0 = I($ 恒等关系),则对于自然数m.n,有  $R^n \circ R^m = R^{n+m}$ , $(R^n)^m = R^{nm}$ 

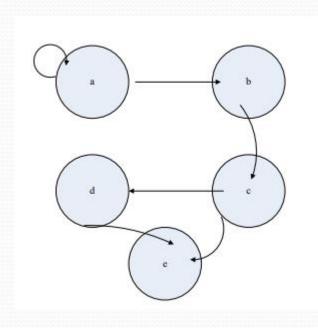
给定自然数 m, 关于 n 可以使用数学归纳法进行证明。 针对有限论域, 我们可以进行布尔矩阵的幂运算计算, 即, R 的幂次方。

例:  $A = \{a, b, c, d, e\}$ , R 是 A 上的关系,  $R = \{(a, a), (a, b), (b, c), (c, d), (c, e), (d, e)\}$ , 关系 R 的图表示如下。

例:  $A = \{a, b, c, d, e\}$ ,R 是 A 上的关系,

$$R = \{(a, a), (a, b), (b, c), (c, d), (c, e), (d, e)\},\$$

关系 R 的图表示如下:



一方面,我们可以从图中来寻找路径。

因为 aRa 和 aRa, 所以 aR<sup>2</sup>a,

因为 aRa 和 aRb, 所以  $aR^2b$ ,

因为 aRb 和 bRc, 所以  $aR^2c$ ,

因为 bRc 和 cRd, 所以  $bR^2d$ ,

因为 bRc 和 cRe, 所以  $bR^2e$ ,

因为 cRd 和 dRe, 所以 cR2e.

于是,我们有,

$$R^{2} = \{(a,a),(a,b),(a,c),(b,d),(b,e),(c,e)\}$$

另一方面,我们也可以通过计算来得到。

我们知道, 关系 R 可以由矩阵 R 来表示, 即,

$$R^2 = R \circ R, \quad r_{ij}^{(2)} = \bigvee^{n} (r_{ik} \wedge r_{kj})$$

这样, 我们有,  $R^2 = \{(a,a),(a,b),(a,c),(b,d),(b,e),(c,e)\}$ 

显然,相对于看图来说,代数计算显然更方便一些。因为有时图形复杂,看图容易出现偏差。

进一步,定义 R 的关联关系( $R^{\infty}$ ), connectivity relation for R 如下:

 $x R^{\infty}y$  表示在 R 中存在从 x 到 y 的某条路径。

因此,我们有
$$R^{\infty} = \bigcup_{n=1}^{\infty} R^n$$

假定 R 是集合 A 上的关系, $R^*$ 是 R 的可达关系, $x R^*$  y 指的是 x=y 或  $x R^\infty y$ ,即,x=y 或存在从 x 到 y 的某条路径。

因此,用矩阵的语言来表示,我们有  $R^* = I_n \cup \bigcup_{n=1}^{\infty} R^n$ ,其中  $I_n$ 是 n 阶单位矩阵。

#### 复习与归纳:

- 1. 关系的合成运算 设R是A到B的一个关系, S是B到C的一个关系, 则 $R \circ S$ 是 A 到 C 的复合(合成)关系。
- 2. 合成运算的性质(单调性)
- 3. 关系的幂运算及性质可以由 R 出发,来定义关系 R 的乘幂运算  $R^2, R^3, \dots, R^n$ ,

约定:  $R^0 = I($ 恒等关系),则对于自然数m.n,有

$$R^n \circ R^m = R^{n+m}, (R^n)^m = R^{nm}$$

## 作业

习题4.3 10, 14, 20, 26, 30, 32