



清华大学
Tsinghua University

单元3.6 关系的运算

第七章 二元关系

7.3 关系的运算

讲义参考北京大学《离散数学》及电子科技大学《离散数学》讲义

内容提要

- 逆关系、合成（复合）
- 定义域、值域、域
- 限制、像
- 基本运算的性质
- 幂运算及其性质



关系的运算

关系是以有序对为元素的特殊集合，可对其进行集合的所有基本运算。

设 R, S 为集合 A 到 B 的两个关系，则：

$$R \cup S = \{ \langle x, y \rangle \mid xRy \vee xSy \};$$

$$R \cap S = \{ \langle x, y \rangle \mid xRy \wedge xSy \};$$

$$R - S = \{ \langle x, y \rangle \mid xRy \wedge \neg xSy \};$$

$$\sim R = A \times B - R;$$

（注： $A \times B$ 是相对于 R 的全集。）

逆运算

对任意集合**F,G**, 可以定义:

- 逆(inverse):

$$F^{-1} = \{ \langle x, y \rangle \mid yFx \}$$

- 若**F**为集合**A**到集合**B**的一个关系, 则 **F^{-1}** 及 **$\sim F$** 均为关系:

$$\sim F = A \times B - F \subseteq A \times B$$

$$F^{-1} \subseteq B \times A$$

合成（复合）

- 合成(复合)(composite):

$$\mathbf{FoG} = \{ \langle x, y \rangle \mid \exists z (xFz \wedge zGy) \}$$

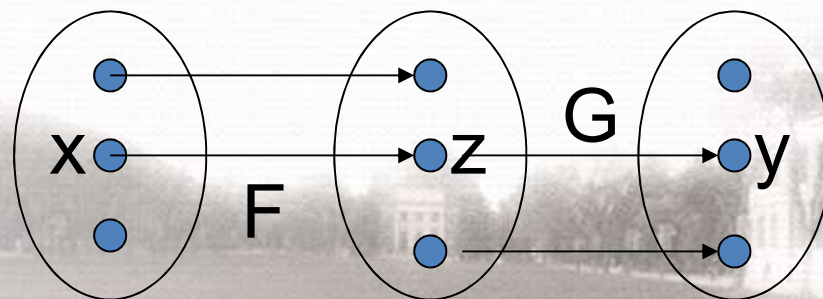
- 顺序合成(右合成):

$$\mathbf{FoG} = \{ \langle x, y \rangle \mid \exists z (xFz \wedge zGy) \}$$

课本所使用定义

- 逆序合成(左合成):

$$\mathbf{FoG} = \{ \langle x, y \rangle \mid \exists z (xGz \wedge zFy) \}$$



例

例 $R = \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 2, 2 \rangle \}$

$$S = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle \}$$

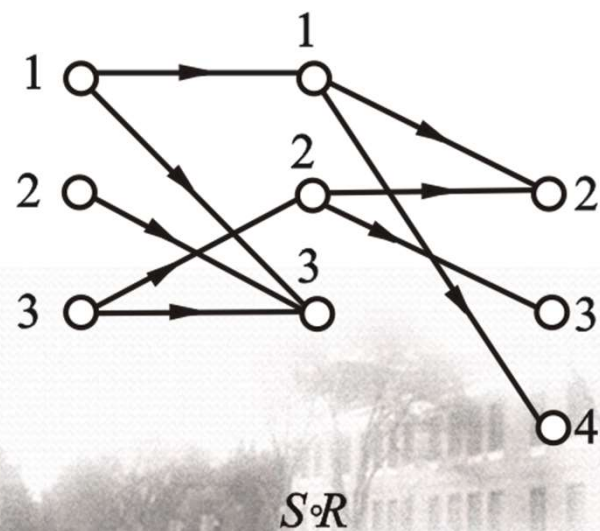
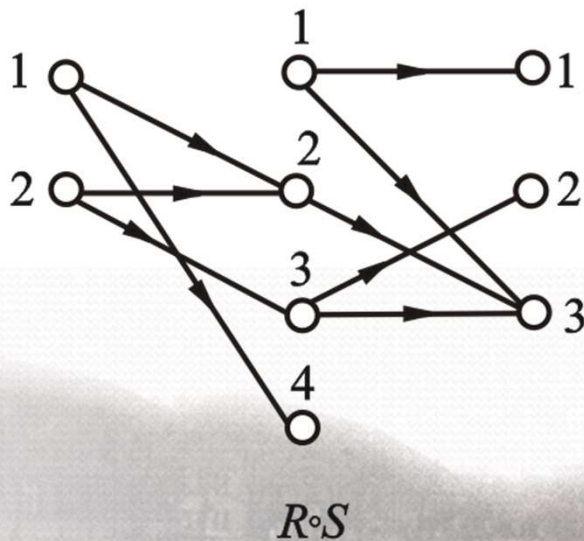
$$R^{-1} = \{ \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 4, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle \}$$

$$R \circ S = \{ \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle \}$$

$$S \circ R = \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle \}$$

合成运算的图示法

- 利用图示（不是关系图）方法求合成
- $R \circ S = \{ \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle \}$
- $S \circ R = \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle \}$



关系矩阵的性质

- 集合表达式与关系矩阵可唯一相互确定
- $M(R^{-1}) = (M(R))^T$
 - T 表示矩阵转置
- $M(R_1 \circ R_2) = M(R_1) \bullet M(R_2)$
 - \bullet 表示矩阵的“逻辑乘”，加法用 \vee , 乘法用 \wedge



例

- $A=\{a,b,c\}$

$$R_1=\{<a,a>, <a,b>, <b,a>, <b,c>\}$$

$$R_2=\{<a,b>, <a,c>, <b,c>\}$$

用 $M(R_1)$, $M(R_2)$ 确定 $M(R_1^{-1})$, $M(R_2^{-1})$,
 $M(R_1 \circ R_1)$, $M(R_1 \circ R_2)$, $M(R_2 \circ R_1)$,
从而求出它们的集合表达式.



例

解: $R_1 = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle \}$

$R_2 = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, c \rangle \}$

$$M(R_1) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$

$$M(R_2) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

$$M(R_1^{-1}) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix},$$

$$M(R_2^{-1}) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

$R_1^{-1} = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle c, b \rangle \}$

$R_2^{-1} = \{ \langle b, a \rangle, \langle c, a \rangle, \langle c, b \rangle \}$

例

$$M(R_1 \circ R_1) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$R_1 \circ R_1 = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle \}.$$

$$M(R_1 \circ R_2) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$R_1 \circ R_2 = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle \}$$

$$M(R_2 \circ R_1) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$R_2 \circ R_1 = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, c \rangle \}$$

定义域,值域,域

对任意集合**A**到集合**B**的一个关系**R**, 可以定义:

- 定义域(domain):

$$\text{dom } R = \{ x \mid \exists y(xRy) \}$$

- 值域(range):

$$\text{ran } R = \{ y \mid \exists x(xRy) \}$$

- 域(field):

$$\text{fld } R = \text{dom } R \cup \text{ran } R$$

例

- $R = \{ \langle a, \{b\} \rangle, \langle c, d \rangle, \langle \{a\}, \{d\} \rangle, \langle d, \{d\} \rangle \}$, 则

$$\text{dom}R = \{a, c, \{a\}, d\}, \text{ran}R = \{ \{b\}, d, \{d\} \}$$

$$\text{fld}R = \{a, c, \{a\}, d, \{b\}, \{d\}\}$$

- 求下列定义在整数集 \mathbf{Z} 上的关系的定义域、值域和域。

$$(1) R_1 = \{ \langle x, y \rangle \mid (x, y \in \mathbf{Z}) \wedge (y = 2x) \}$$

$$\text{dom}R_1 = \mathbf{Z}, \text{ran}R_1 = \mathbf{E} \text{ (偶数集)}, \text{fld}R_1 = \mathbf{Z}$$

$$(2) R_2 = \{ \langle x, y \rangle \mid (x, y \in \mathbf{Z}) \wedge (|x| = |y| = 7) \}$$

$$\text{dom}R_2 = \{7, -7\}, \text{ran}R_2 = \{7, -7\}, \text{fld}R_2 = \{7, -7\}$$

例

- 设 $H=\{f, m, s, d\}$ 为一个家庭中父母子女四个人的集合，确定 H 上的一个长幼关系 R ，指出该关系的定义域、值域和域。

解： $R = \{ \langle f, s \rangle, \langle f, d \rangle, \langle m, s \rangle, \langle m, d \rangle \}$

$\text{dom}R = \{f, m\}$, $\text{ran}R = \{s, d\}$, $\text{fld}R = \{f, m, s, d\}$



限制、像

对二元关系**F**和**集合A**, 可以定义:

- 限制(restriction):

$$F \upharpoonright A = \{ \langle x, y \rangle \mid x F y \wedge x \in A \} \subseteq F$$

- 像(image):

$$F[A] = \text{ran}(F \upharpoonright A) \subseteq \text{ran } F$$

$$F[A] = \{ y \mid \exists x (x \in A \wedge x F y) \}$$



例

- 设 $B = \{ \langle c, d \rangle \}$,
 $R = \{ \langle a, b \rangle, \langle c, d \rangle \}$,
 $F = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, \{a\} \rangle, \langle \{a\}, \{a, \{a\}\} \rangle \}$,
 $G = \{ \langle b, e \rangle, \langle d, c \rangle \}$.

求: (1) B^{-1}, R^{-1} .

(2) $R^{-1} \circ B, B \circ G, R \circ G, G \circ R$.

(3) $F^{\uparrow}\{a\}, F^{\uparrow}\{\{a\}\}, F^{\uparrow}\{a, \{a\}\}, F^{-1\uparrow}\{\{a\}\}$.

(4) $F[\{a\}], F[\{a, \{a\}\}], F^{-1}[\{a\}], F^{-1}[\{\{a\}\}]$.

例(1)

• $B=\{<c,d>\}$, $R=\{ <a,b>, <c,d> \}$,

求: (1) B^{-1}, R^{-1} .

解: (1) $B^{-1} = \{<d,c>\}$,

$R^{-1} = \{<b,a>, <d,c>\}$.



例(2)

• $B=\{<c,d>\}$, $R=\{<a,b>,<c,d>\}$, $G=\{<b,e>,<d,c>\}$.

求: (2) $R^{-1}oB$, BoG , RoG , GoR .

解: (2) $R^{-1}oB = \{<d,d>\}$,

$BoG = \{<c,c>\}$,

$RoG = \{<a,e>,<c,c>\}$,

$GoR = \{<d,d>\}$.

例(3)

• $F = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, \{a\} \rangle, \langle \{a\}, \{a, \{a\}\} \rangle \}$,

求: (3) $F \uparrow \{a\}$, $F \uparrow \{\{a\}\}$, $F \uparrow \{a, \{a\}\}$, $F^{-1} \uparrow \{\{a\}\}$.

解: (3) $F \uparrow \{a\} = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, \{a\} \rangle \}$,

$F \uparrow \{\{a\}\} = \{ \langle \{a\}, \{a, \{a\}\} \rangle \}$,

$F \uparrow \{a, \{a\}\} = F$,

$F^{-1} \uparrow \{\{a\}\} = \{ \langle \{a\}, a \rangle \}$.

例(4)

• $F = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, \{a\} \rangle, \langle \{a\}, \{a, \{a\}\} \rangle \}$,

求: (4) $F[\{a\}]$, $F[\{a, \{a\}\}]$, $F^{-1}[\{a\}]$,
 $F^{-1}[\{\{a\}\}]$.

解: (4) $F[\{a\}] = \{ b, \{a\} \}$,

$F[\{a, \{a\}\}] = \{ b, \{a\}, \{a, \{a\}\} \}$,

$F^{-1}[\{a\}] = \emptyset$,

$F^{-1}[\{\{a\}\}] = \{ a \}. \quad \#$

例

例 $A = \{ a, \{a\}, \{\{a\}\} \}$, $R = \{ \langle a, \{a\} \rangle, \langle \{a\}, \{\{a\}\} \rangle \}$

$$R^{-1} = \{ \langle \{a\}, a \rangle, \langle \{\{a\}\}, \{a\} \rangle \}$$

$$R \circ R = \{ \langle a, \{\{a\}\} \rangle \}$$

$$R \upharpoonright \{a\} = \{ \langle a, \{a\} \rangle \}$$

$$R \upharpoonright \{\{a\}\} = \{ \langle \{a\}, \{\{a\}\} \rangle \}$$

$$R^{-1} \upharpoonright \{a\} = \emptyset$$

$$R[\{a\}] = \{\{a\}\}$$

$$R[\{\{a\}\}] = \{\{\{a\}\}\}.$$

关系运算的顺序

- 逆运算优先于其他运算
- 关系运算（逆、合成、限制、像）优先于集合运算（交并补、相对补、对称差等）
- 没有规定优先权的运算以括号决定运算顺序



基本运算的性质

定理7.1 设 F 是任意的关系, 则

(1) $(F^{-1})^{-1}=F$

(2) $\text{dom}F^{-1}=\text{ran}F, \text{ran}F^{-1}=\text{dom}F$

证 (1) 任取 $\langle x, y \rangle$, 由逆的定义有

$$\langle x, y \rangle \in (F^{-1})^{-1} \Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in F^{-1} \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in F$$

所以有 $(F^{-1})^{-1}=F$

(2) 任取 $x, x \in \text{dom}F^{-1} \Leftrightarrow \exists y(\langle x, y \rangle \in F^{-1})$

$$\Leftrightarrow \exists y(\langle y, x \rangle \in F) \Leftrightarrow x \in \text{ran}F$$

所以有 $\text{dom}F^{-1}=\text{ran}F$. 同理可证 $\text{ran}F^{-1}=\text{dom}F$.

定理7.2(合成运算结合律)

定理 设 F, G, H 是任意的关系, 则

$$(F \circ G) \circ H = F \circ (G \circ H)$$

证明: 任取 $\langle x, y \rangle$,



$$\langle x, y \rangle \in (F \circ G) \circ H$$

$$\Leftrightarrow \exists t (\langle x, t \rangle \in F \circ G \wedge \langle t, y \rangle \in H)$$

$$\Leftrightarrow \exists t (\exists s (\langle x, s \rangle \in F \wedge \langle s, t \rangle \in G) \wedge \langle t, y \rangle \in H)$$

$$\Leftrightarrow \exists t \exists s (\langle x, s \rangle \in F \wedge \langle s, t \rangle \in G \wedge \langle t, y \rangle \in H)$$

$$\Leftrightarrow \exists s (\langle x, s \rangle \in F \wedge \exists t (\langle s, t \rangle \in G \wedge \langle t, y \rangle \in H))$$

$$\Leftrightarrow \exists s (\langle x, s \rangle \in F \wedge \langle s, y \rangle \in G \circ H)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in F \circ (G \circ H)$$

所以 $(F \circ G) \circ H = F \circ (G \circ H)$

定理7.2

定理 设 F, G 为任意关系, 则 $(F \circ G)^{-1} = G^{-1} \circ F^{-1}$

证明: 任取 $\langle x, y \rangle$,

$$\langle x, y \rangle \in (F \circ G)^{-1}$$

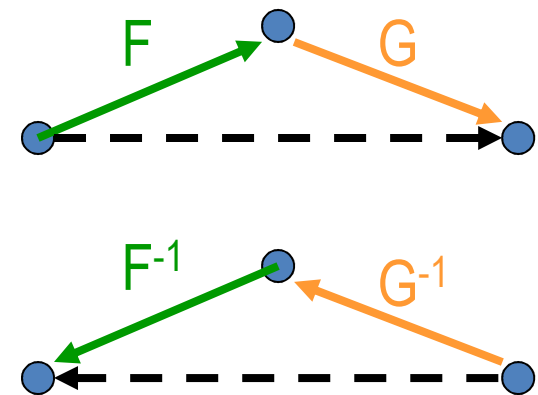
$$\Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in F \circ G$$

$$\Leftrightarrow \exists t (\langle y, t \rangle \in F \wedge \langle t, x \rangle \in G)$$

$$\Leftrightarrow \exists t (\langle x, t \rangle \in G^{-1} \wedge \langle t, y \rangle \in F^{-1})$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in G^{-1} \circ F^{-1}$$

所以 $(F \circ G)^{-1} = G^{-1} \circ F^{-1}$



定理7.3

定理7.3 设 R 为 A 上的关系, I_A 为 A 上恒等关系,
则 $R \circ I_A = I_A \circ R = R$

证明: 任取 $\langle x, y \rangle$

$$\begin{aligned} & \langle x, y \rangle \in R \circ I_A \\ \Leftrightarrow & \exists t (\langle x, t \rangle \in R \wedge \langle t, y \rangle \in I_A) \\ \Leftrightarrow & \exists t (\langle x, t \rangle \in R \wedge t = y \wedge y \in A) \\ \Leftrightarrow & \langle x, y \rangle \in R \end{aligned}$$

从而有 $R \circ I_A = R$.

同理可证 $I_A \circ R = R$.

定理7.4

定理7.4 设 F, G, H 为任意的关系，则

$$1) F \circ (G \cup H) = F \circ G \cup F \circ H$$

$$2) (G \cup H) \circ F = G \circ F \cup H \circ F$$

$$3) F \circ (G \cap H) \subseteq F \circ G \cap F \circ H$$

$$4) (G \cap H) \circ F \subseteq G \circ F \cap H \circ F$$

注意各关系的定义域与值域。

证明：见课本，略。

上述结论对于有限个关系的并和交也成立。

定理7.4

试证明下列包含关系不一定成立

$$(5) F \circ G \cap F \circ H \subseteq F \circ (G \cap H)$$

$$(6) G \circ F \cap H \circ F \subseteq (G \cap H) \circ F$$

证：反证法。

(5): $A=\{1,2,3\}$, $B=\{1,2\}$, $C=\{2,3\}$, A到B的关系
 $F=\{\langle 2,2 \rangle, \langle 2,1 \rangle\}$, B到C的关系 $G=\{\langle 1,2 \rangle, \langle 2,3 \rangle\}$,
 $H=\{\langle 2,2 \rangle, \langle 1,3 \rangle\}$

$$F \circ G \cap F \circ H = \{\langle 2,3 \rangle, \langle 2,2 \rangle\}$$

$$F \circ (G \cap H) = F \circ \emptyset = \emptyset$$

$$\therefore F \circ G \cap F \circ H \not\subseteq F \circ (G \cap H)$$

定理7.5

定理7.5 设 F 为任意的关系， A, B 为集合，则

$$1) F \uparrow (A \cup B) = F \uparrow A \cup F \uparrow B$$

$$2) F[A \cup B] = F[A] \cup F[B]$$

$$3) F \uparrow (A \cap B) = F \uparrow A \cap F \uparrow B$$

$$4) F[A \cap B] \subseteq F[A] \cap F[B]$$

$$5) F[A] - F[B] \subseteq F[A - B]$$

注意各关系的定义域与值域。

证明：1)-4)证明见课本，略。

例

例 设 $A=\{0,1,2\}$, $B=\{0,-1,-2\}$,

$$F = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{Z} \wedge y = |x| \}$$

$$F[A \cap B] = F[\{0\}] = \{0\}$$

$$F[A] \cap F[B] = \{0, 1, 2\} \cap \{0, 1, 2\} = \{0, 1, 2\}$$

$$F[A \cap B] \subset F[A] \cap F[B]$$

$$F[A - B] = F[\{1, 2\}] = \{1, 2\}$$

$$F[A] - F[B] = \{0, 1, 2\} - \{0, 1, 2\} = \emptyset$$

$$F[A] - F[B] \subset F[A - B]$$

幂运算

定义 设 R 为 A 上的关系, n 为自然数, 则 R 的 n 次幂是

$$(1) R^0 = \{ \langle x, x \rangle \mid x \in A \} = I_A$$

$$(2) R^{n+1} = R^n \circ R$$

注意: 对于 A 上的任何关系 R_1 和 R_2 都有 $R_1^0 = R_2^0 = I_A$, 对于 A 上的任何关系 R 都有 $R^1 = R$

对于集合表示的关系 R , 计算 R^n 就是 n 个 R 合成.

例

设 $A = \{a, b, c, d\}$, $R = \{<a,b>, <b,a>, <b,c>, <c,d>\}$,

求 R 的各次幂, 分别用矩阵和关系图表示.

$$M^0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad M^2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad M^3 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad M^4 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

注意到 $M^4 = M^2$, 即 $R^4 = R^2$. 因此可以得到

$$R^2 = R^4 = R^6 = \dots, \quad R^3 = R^5 = R^7 = \dots$$

例

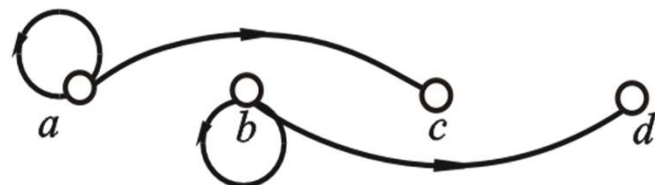
$R^0, R^1, R^2, R^3, \dots$ 的关系图如下图所示



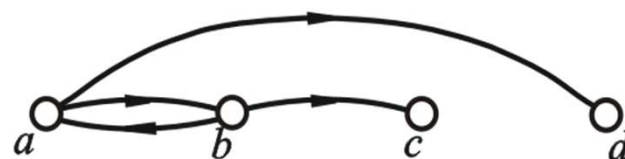
R^0



$R^1 = R$



$R^2 = R^4$



$R^3 = R^5$

幂运算的性质

定理7.6 设 A 为 n 元集, R 是 A 上的关系, 则存在自然数 s 和 t , 使得 $R^s = R^t$.

证 R 为 A 上的关系, 由于 $|A| = n$, A 上的不同关系只有 2^{n^2} 个. 列出 R 的各次幂

$$R^0, R^1, R^2, \dots, , \dots,$$

必存在自然数 s 和 t 使得 $R^s = R^t$.

幂运算的性质

定理7.7 设 R 是 A 上的关系, $m, n \in \mathbb{N}$, 则

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

(2) $(R^m)^n = R^{mn}$

证 用归纳法

(1) 对于任意给定的 $m \in \mathbb{N}$, 施归纳于 n .

若 $n=0$, 则有 $R^m \circ R^0 = R^m \circ I_A = R^m = R^{m+0}$

假设 $R^m \circ R^n = R^{m+n}$, 则有

$$R^m \circ R^{n+1} = R^m \circ (R^n \circ R) = (R^m \circ R^n) \circ R = R^{m+n+1},$$

所以对一切 $m, n \in \mathbb{N}$ 有 $R^m \circ R^n = R^{m+n}$.

幂运算的性质

(2) 对于任意给定的 $m \in \mathbb{N}$, 施归纳于 n .

若 $n = 0$, 则有

$$(R^m)^0 = I_A = R^0 = R^{m \times 0}$$

假设 $(R^m)^n = R^{mn}$, 则有

$$(R^m)^{n+1} = (R^m)^n \circ R^m = (R^{mn}) \circ R^m = R^{mn+m} = R^{m(n+1)}$$

所以对一切 $m, n \in \mathbb{N}$ 有 $(R^m)^n = R^{mn}$.

幂运算的性质

定理7.8 设 R 是 A 上的关系, 若存在自然数 s, t ($s < t$) 使得 $R^s = R^t$, 则

(1) 对任何 $k \in \mathbb{N}$ 有 $R^{s+k} = R^{t+k}$

(2) 对任何 $k, i \in \mathbb{N}$ 有 $R^{s+kp+i} = R^{s+i}$, 其中 $p = t-s$

(3) 令 $S = \{R^0, R^1, \dots, R^{t-1}\}$, 则对于任意的 $q \in \mathbb{N}$ 有 $R^q \in S$

证明 (1) $R^{s+k} = R^s \circ R^k = R^t \circ R^k = R^{t+k}$

(2) 对 k 归纳. 若 $k=0$, 则有

$$R^{s+0p+i} = R^{s+i}$$

假设 $R^{s+kp+i} = R^{s+i}$, 其中 $p = t-s$, 则

$$R^{s+(k+1)p+i} = R^{s+kp+i+p} = R^{s+kp+i} \circ R^p$$

$$= R^{s+i} \circ R^p = R^{s+p+i} = R^{s+t-s+i} = R^{t+i} = R^{s+i}$$

由归纳法命题得证.

幂运算的性质

(3) 任取 $q \in \mathbb{N}$, 若 $q < t$, 显然有 $R^q \in S$.

若 $q \geq t$, 则存在自然数 k 和 i 使得

$$q = s + kp + i, \text{ 其中 } 0 \leq i \leq p - 1.$$

于是

$$R^q = R^{s+kp+i} = R^{s+i}$$

而 $s + i \leq s + p - 1 = s + t - s - 1 = t - 1$

这就证明了 $R^q \in S$.

小结

- 逆关系、合成（复合）
- $\text{dom}(R), \text{ran}(R), \text{fld}(R)$;
- 限制、像
- 基本运算的性质
- 幂运算及其性质

