# 离散数学(2) 第二次作业讲解

2024 秋季学期

1. 为了给出有序偶的另一定义,选取两个不同的集合A和B(例如取 $A=\emptyset$ , $B=\{\emptyset\}$ ),并定义<a,b>={{a,A},{b,B}}。证明这个定义的合理性(即证明能保证有序偶的唯一性)。

#### 知识点: 有序偶、有序偶的唯一性

定义15: (有序偶) 任给两个对象 x 和 y, 将它们按规定的顺序构成的序列,称之为有序偶,记为<x,y>。

其中,x称为有序偶的第一元,y称为第二元。

■ 有序偶的唯一性: 对任意 u, v, x, y $\langle u, v \rangle = \langle x, y \rangle$  当且仅当 u = x 和 v = y 1. 为了给出有序偶的另一定义,选取两个不同的集合A和B(例如取A=Ø,B={Ø}),并定义<a,b>={{a,A},{b,B}}。证明这个定义的合理性(即证明能保证有序偶的唯一性)。

## 解析: 证明有序偶的集合定义能保证有序偶的唯一性

■ 即需证明: 对任意 a, b, c, d

$$\langle a, b \rangle = \{ \{ a, A \}, \{ b, B \} \} = \langle c, d \rangle = \{ \{ c, A \}, \{ c, B \} \}$$

当且仅当 a = c 且b = d

1. 为了给出有序偶的另一定义,选取两个不同的集合A和B(例如取A=Ø,B={Ø}),并定义< a, b> ={{ a, A}, { b, B}}。证明这个定义的合理性(即证明能保证有序偶的唯一性)。

证明:对任意的a, b, c, d,需证:  $\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle$  当且仅当  $a = c \perp b = d$ 。 ( $\leftarrow$ ) 若 $a = c \perp b = d$ ,显然有 $\langle a, b \rangle = \langle b, c \rangle$ 。

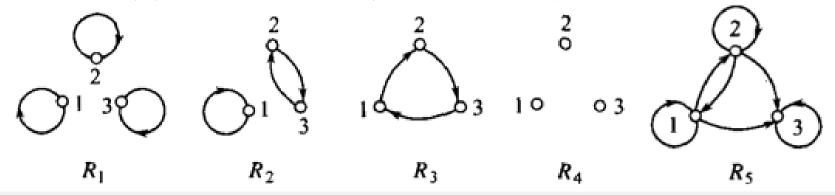
 $(\Rightarrow)$  若 $\langle a,b\rangle = \langle c,d\rangle$ ,则有

 $\{ \{a, A\}, \{b, B\} \} = \{ \{c, A\}, \{d, B\} \}$  (1)式

由于A, B是两个不同的集合,因此  $\{a,A\} \neq \{b,B\}$  且 $\{c,A\} \neq \{d,B\}$ ,即(1)式等号两边均为二元集。

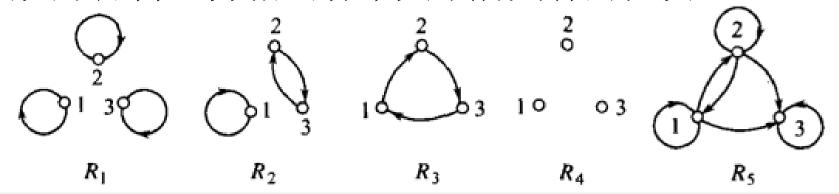
则由(1)式,可分以下两种情况:

- (1) 若 $\{a,A\}$  =  $\{c,A\}$ , 则必有a=c, 且由(1)式得 $\{b,B\}$ = $\{d,B\}$ , 得b=d。
- (2) 若 $\{a, A\} = \{d, B\}$  ,由(1)式得  $\{b, B\} = \{c, A\}$  。 因为 $A \neq B$  ,所以 a = B, A = d, b = A且c = B 。 得 a = c且b = d 。



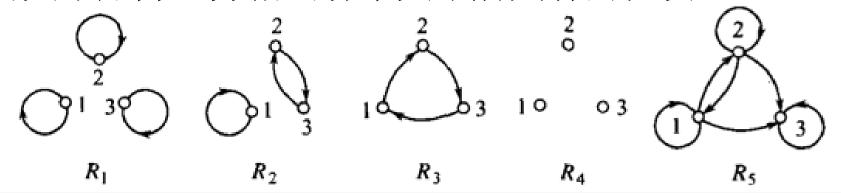
# 知识点:关系图、关系矩阵、关系的五个性质

- 设 $X = \{x_1, \dots, x_m\}, Y = \{y_1, \dots, y_n\}, R 是 X 到 Y 的二元关系.$ 
  - $\nearrow$  R 的关系图  $G_R$ : 以  $X \cup Y$  中的每个元素为一个顶点,对每个 $< x, y > \in R$ ,皆画一条 从 x 到 y 的有向边
  - > R 的关系矩阵  $M_R = (r_{ij})_{m \times n}$ , 其中 $r_{ij} = \begin{cases} 1, \text{若 } x_i R y_j \\ 0, \text{若 } x_i \overline{R} y_j \end{cases}$



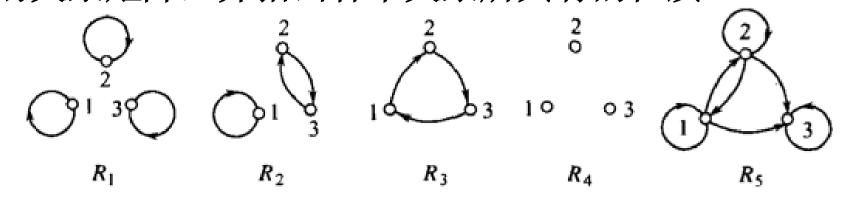
#### 知识点:关系图、关系矩阵、关系的五个性质

- 设R 是集合X上的二元关系
  - ightharpoonup R是自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \rightarrow \langle x, x \rangle \in R)$
  - ightharpoonup R是 反自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \to \langle x, x \rangle \notin R)$
  - ightharpoonup R 是对称的  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \rightarrow \langle y, x \rangle \in R)$
  - > R 是反对称的  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \in R \rightarrow x = y)$  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land x \neq y \rightarrow \langle y, x \rangle \notin R)$
  - ightharpoonup R是传递的  $\Leftrightarrow \forall xyz (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R \rightarrow \langle x, z \rangle \in R)$



## 知识点:关系图、关系矩阵、关系的五个性质

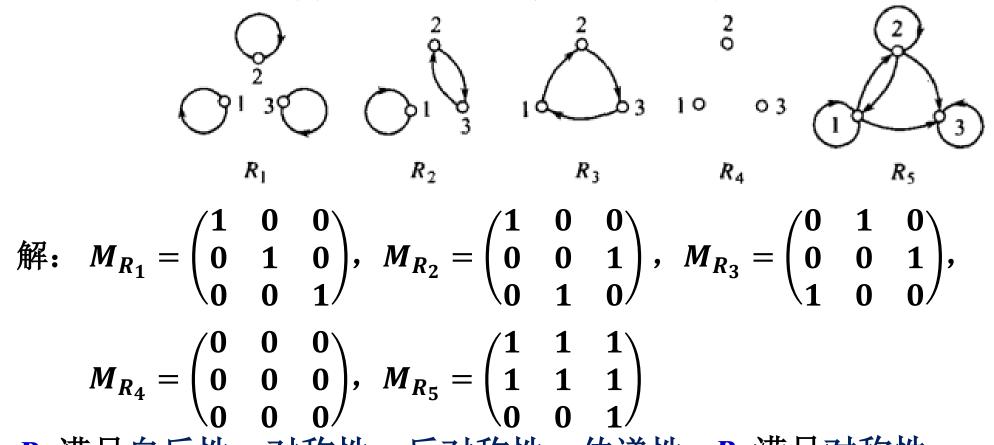
- 设R 是集合X上的二元关系
  - ightharpoonup R不是自反的  $\Leftrightarrow \exists x (x \in X \land \langle x, x \rangle \notin R)$
  - $\rightarrow R$ 不是 反自反的  $\Leftrightarrow \exists x (x \in X \land \langle x, x \rangle \in R)$
  - ightharpoonup R不是对称的  $\Leftrightarrow$   $\exists xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \notin R)$
  - Arr 是反对称的  $\Leftrightarrow \exists xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \in R \land x \neq y)$  $\Leftrightarrow \exists xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land x \neq y \land \langle y, x \rangle \in R)$
  - ightharpoonup R不是传递的  $\Leftrightarrow$   $\exists xyz (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R \land \langle x, z \rangle \notin R)$



# 知识点:关系图、关系矩阵、二元关系的五个性质

| R     | 目                     |          | 対称                                | <b>上</b>                             | 传递   |
|-------|-----------------------|----------|-----------------------------------|--------------------------------------|--|
| $M_R$ | 对角线元素 <mark>全1</mark> | 对角线元素全0  | 对称矩阵                              | $r_{ij}$ . $r_{ji}$ =0( $i \neq j$ ) | 若有k使r <sub>ik</sub> . r <sub>kj</sub> =1,<br>则 r <sub>ij</sub> = 1 |
| $G_R$ | 所有结点都有自环              | 所有结点都无自环 | 不同结点间的有向<br>边只能 <mark>成对出现</mark> | 结点间 <mark>无成对</mark><br>出现的有向边       | 若x 到y有一条路径,则<br>必有从x 到 y 的一条边                                      |

14 14



 $R_1$ 满足自反性、对称性、反对称性、传递性;  $R_2$ 满足对称性;  $R_3$ 满足反自反性、反对称性;  $R_4$ 满足反自反性、对称性、反对称性、传递性;  $R_5$ 满足自反性、传递性。

3. 令关系 $S = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{R}, 4 \mid x \mid \leq 1 \text{且} \mid y \mid \geq 1 \}$  是实数集 R上的二元关系。指出S满足的性质,并说明理由。

#### 知识点: 二元关系的五个性质

- 设R 是集合X上的二元关系
  - > R是自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \rightarrow \langle x, x \rangle \in R)$
  - ightharpoonup R是 反自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \to \langle x, x \rangle \notin R)$
  - ightharpoonup R 是对称的  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \rightarrow \langle y, x \rangle \in R)$
  - > R 是反对称的  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \in R \rightarrow x = y)$  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land x \neq y \rightarrow \langle y, x \rangle \notin R)$
  - ightharpoonup R是传递的  $\Leftrightarrow \forall xyz (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R \rightarrow \langle x, z \rangle \in R)$

- 3. 令关系 $S = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{R}, 4 \mid x \mid \leq 1 \text{且} \mid y \mid \geq 1 \}$  是实数集 R上的二元关系。指出S满足的性质,并说明理由。
- 解: (1) 对任意的 $x \in \mathbb{R}$ , 若 $4|x| \le 1$ ,则  $|x| \le 1/4$ 。 显然,  $|x| \le 1/4$ 与 $|x| \ge 1$  不会同时成立,因此  $< x, x > \notin S$ 。 故 S 是反自反的。
- (2) 对任意 $\langle x, y \rangle \in S$ , 有 $4|x| \le 1$ 且 $|y| \ge 1$ 。 此时,一定不会有 $|x| \ge 1$ 或  $4|y| \le 1$ ,因此,必有 $\langle y, x \rangle \notin S$ 。 故 S 是反对称的。
- (3) 假设存在 $\langle x, y \rangle$ ,  $\langle y, z \rangle \in S$ , 则有 $4|x| \leq 1$ ,  $|y| \geq 1$ ,  $4|y| \leq 1$ 且 $|z| \geq 1$ 。显然,不可能有 $|y| \geq 1$ ,且 $4|y| \leq 1$ 同时成立。故不存在 $\langle x, y \rangle$ 与 $\langle y, z \rangle$ 同时属于S。因此,S满足传递性。

- 4. 列举出从 X 到 Y 的关系 S 的各元素。
- (1)  $X=\{0, 1, 2\}, Y=\{0, 2, 4\}, S=\{\langle x, y \rangle | x+y \in X \cap Y\};$
- (2)  $X=\{1, 2, 3, 4, 5\}, Y=\{1, 2, 3\}, S=\{\langle x, y \rangle \mid x=y^2, x \in X, y \in Y\}$

## 知识点:集合的抽象表示、关系的定义

- 集合表示之抽象法
  - □ 给出一个与x有关的谓词(命题)P(x),使得 $x \in A$  当且仅当 P(x)为真
  - □ 称A为"使P(x)为真的x的集合",记为  $A = \{x \mid P(x)\}$
- 关系的定义: 设 $n \in I_+$ , 且 $A_1$ ,  $A_2$ , ...,  $A_n$ 为n个任意的集合,

$$R \subseteq A_1 \times A_2 \times \ldots \times A_n$$

- □ 称 R 为 $A_1, A_2, ..., A_n$ 间的 n元关系;
- □ 若 n=2,则称 R为从  $A_1$ 到  $A_2$ 的二元关系;

4. 列举出从 X 到 Y 的关系 S 的各元素。

(1) 
$$X = \{0, 1, 2\}, Y = \{0, 2, 4\}, S = \{\langle x, y \rangle | x + y \in X \cap Y\};$$

(2) 
$$X=\{1, 2, 3, 4, 5\}, Y=\{1, 2, 3\}, S=\{\langle x, y \rangle \mid x=y^2, x \in X, y \in Y\}$$

解: (1)  $X \cap Y = \{0, 2\}$ ,

$$S=\{<0, 0>, <0, 2,>, <2, 0>\}.$$

(2)  $S=\{<1, 1>, <4, 2>\}$ .

$$(1) (A-B) \times (C-D) = (A \times C) - (B \times D)$$

(2) 
$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = (A \times C) \oplus (B \times D)$$

知识点: 笛卡尔乘积、笛卡尔乘积为空集的充分必要条件、集合运算

定义17 (笛卡尔乘积) 集合 A 和 B 的笛卡儿乘积  $A \times B$  定义为:

$$A \times B = \{ \langle x, y \rangle \mid x \in A \land y \in B \}$$

定理15 设A, B为任意两个集合,则

$$A \times B = \emptyset$$
 当且仅当  $A = \emptyset$ 或  $B = \emptyset$ 。

- $\forall A \Rightarrow B$  是任意两个集合
  - $\rightarrow$  A-B = {x | x∈A  $\land$  x∉B }=A∩~B, 其中 ~B=U-B
  - $\rightarrow$   $A \oplus B = (A B) \cup (B A)$

$$(1) (A-B) \times (C-D) = (A \times C) - (B \times D)$$

(2) 
$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = (A \times C) \oplus (B \times D)$$

分析: (1) 对任意 <x, y>,

$$\langle x, y \rangle \in (A-B) \times (C-D) \Rightarrow x \in A-B \land y \in C-D \Rightarrow x \in A \land x \notin B \land y \in C \land y \notin D$$

$$\Rightarrow x \in A \land y \in C \land x \notin B \land y \notin D \Rightarrow \langle x, y \rangle \in A \times C \land \langle x, y \rangle \notin B \times D$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in (A \times C) - (B \times D)$$

因此,得  $(A-B)\times (C-D)\subseteq (A\times C)-(B\times D)$ 。

而反方向推导不成立:  $\mathbf{d} < x, y > \notin B \times D$  无法推导出一定有 $x \notin B \land y \notin D$ ,

因为  $\langle x, y \rangle \notin B \times D$  还包括以下两种情况:  $x \notin B \land y \in D, x \in B \land y \notin D$ 

a)  $x \notin B \land y \in D \land x \in A \land y \in C$ ,

反例:  $A=\{1,2\}, B=\{3,4\}, C=\{5,6\}, D=\{5,8\},$ 

$$(1) (A-B) \times (C-D) = (A \times C) - (B \times D)$$

(2) 
$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = (A \times C) \oplus (B \times D)$$

分析: (1) 对任意 <x, y>,

$$\langle x, y \rangle \in (A-B) \times (C-D) \Rightarrow x \in A-B \land y \in C-D \Rightarrow x \in A \land x \notin B \land y \in C \land y \notin D$$

$$\Rightarrow x \in A \land y \in C \land x \notin B \land y \notin D \Rightarrow \langle x, y \rangle \in A \times C \land \langle x, y \rangle \notin B \times D$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in (A \times C) - (B \times D)$$

因此,得  $(A-B)\times (C-D)\subseteq (A\times C)-(B\times D)$ 。

而反方向推导不成立:  $\mathbf{d} < x, y > \notin B \times D$  无法推导出一定有 $x \notin B \land y \notin D$ ,

因为  $\langle x, y \rangle \notin B \times D$  还包括以下两种情况:  $x \notin B \land y \in D, x \in B \land y \notin D$ 

b)  $x \in B \land y \notin D \land x \in A \land y \in C$ ,

反例:  $A=\{1,2\}, B=\{2,4\}, C=\{5,6\}, D=\{7,8\},$ 

$$(1) (A-B) \times (C-D) = (A \times C) - (B \times D)$$

(2) 
$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = (A \times C) \oplus (B \times D)$$

解析: (1) 另外一种反例形式:

反例: 令  $A=\{1\}$ ,  $B=\{2\}$ ,  $C=D=\{3\}$ , 此时  $C-D=\emptyset$ 。

得  $(A-B)\times(C-D)=\emptyset$ ,  $(A\times C)-(B\times D)=\{<1,3>\}$ 。

即,当A - B与C-D中仅一个为空集时,(1)就可能不成立

$$(1) (A-B) \times (C-D) = (A \times C) - (B \times D)$$

(2) 
$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = (A \times C) \oplus (B \times D)$$

解析: (2) 可类似(1) 进行分析,这里仅给出两个反例:

反例1:  $A=C=\{1,2\}$ ,  $B=\{1\}$ ,  $D=\{2\}$ , 则

$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = \{<2, 1>\}, \overline{m}(A \times C) \oplus (B \times D) = \{<1, 1>, <2, 1>, <2, 2>\}.$$

反例2:  $A=\{1,2\}$ ,  $B=\{2,3\}$ ,  $C=\{5,6\}=D$ , 则

$$(A \oplus B) \times (C \oplus D) = \emptyset$$
,  $\overrightarrow{\text{m}}(A \times C) \oplus (B \times D) = \{<1, 5>, <1, 6>\}$ .

6.设 $R_1$ 和 $R_2$ 都是从 $\{1, 2, 3, 4\}$ 到  $\{2, 3, 4\}$ 的二元关系,并且 $R_1$ =  $\{<1, 3>, <2, 4>, <3, 3>\}$ , $R_2$ =  $\{<1, 3>, <2, 4>, <4, 2>\}$ 。求 $R_1 \cup R_2$ , $R_1 \cap R_2$ ,dom  $R_1$ ,dom  $R_2$ ,ran  $R_1$ ,ran  $R_2$ ,dom $(R_1 \cup R_2)$ ,ran $(R_1 \cap R_2)$ 。

#### 知识点: 二元关系的定义域、值域和集合运算

- 设 $R \subseteq A \times B$ , (定义3)
  - ho R 的定义域 dom (R): R中所有有序偶<x,y>的第一元的集合,即 dom(R) = { $x \in A \mid \exists y (y \in B \land \langle x,y \rangle \in R)$ },
  - ho R 的值域 ran (R): R中所有有序偶<x,y> 的第二元的集合,即 ran(R) = { $y \in B \mid \exists x (x \in A \land \langle x,y \rangle \in R)$ }。

6.设 $R_1$ 和 $R_2$ 都是从 $\{1, 2, 3, 4\}$ 到  $\{2, 3, 4\}$ 的二元关系,并且 $R_1$ =  $\{<1, 3>, <2, 4>, <3, 3>\}$ , $R_2$ =  $\{<1, 3>, <2, 4>, <4, 2>\}$ 。求 $R_1 \cup R_2$ , $R_1 \cap R_2$ ,dom  $R_1$ ,dom  $R_2$ ,ran  $R_1$ ,ran  $R_2$ ,dom $(R_1 \cup R_2)$ ,ran $(R_1 \cap R_2)$ 。

#### 知识点: 二元关系的定义域、值域和集合运算

- 设R和S是从集合A到B的关系,则R∩S,R∪S 仍是A到B的关系, 并且对于任意x∈A,y∈B: (定义11)
  - $> x (R \cap S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \cap S \Leftrightarrow x R y \wedge x S y$
  - $> x (R \cup S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \cup S \Leftrightarrow x R y \vee x S y$

6.设 $R_1$ 和 $R_2$ 都是从 $\{1, 2, 3, 4\}$ 到  $\{2, 3, 4\}$ 的二元关系,并且 $R_1$ =  $\{<1, 3>$ , <2, 4>,  $<3, 3>\}$ ,  $R_2$ =  $\{<1, 3>$ , <2, 4>,  $<4, 2>\}$ 。求  $R_1 \cup R_2$ ,  $R_1 \cap R_2$ , dom  $R_1$ , dom  $R_2$ , ran  $R_1$ , ran  $R_2$ , dom $(R_1 \cup R_2)$ , ran $(R_1 \cap R_2)$ 。

解: 
$$R_1 \cup R_2 = \{<1, 3>, <2, 4>, <3, 3>, <4, 2>\},$$
 $R_1 \cap R_2 = \{<1, 3>, <2, 4>\}$ 
 $dom R_1 = \{1, 2, 3\}, dom R_2 = \{1, 2, 4\},$ 
 $ran R_1 = \{3, 4\}, ran R_2 = \{2, 3, 4\},$ 
 $dom(R_1 \cup R_2) = \{1, 2, 3, 4\}, ran(R_1 \cap R_2) = \{3, 4\}$ 

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断 $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

## 知识点: 二元关系的运算、五个性质

定义11 设 R 和S 是从集合A到B的关系, 取全集为 $A \times B$ , 则 $R \cap S$ ,  $R \cup S$ , R - S,

- $\sim R$ ,  $R \oplus S$  仍是A到B的关系,并且对于任意  $x \in A$ ,  $y \in B$ :
- $\rightarrow$   $x (R \cap S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \cap S \Leftrightarrow x R y \wedge x S y$
- $\rightarrow$   $x (R \cup S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \cup S \Leftrightarrow x R y \lor x S y$
- $\rightarrow x (R-S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R S \Leftrightarrow x R y \wedge x \overline{S} y$
- $\rightarrow x (\neg R) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in \neg R \Leftrightarrow x \overline{R} y$
- $\triangleright x (R \oplus S) y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \oplus S \Leftrightarrow x (R S) y \lor x (S R) y$

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断 $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

#### 知识点: 二元关系的运算、反对称性与传递性

- 设 R 是集合 X 上的二元关系
  - > R 是反对称的  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \in R \rightarrow x = y)$  $\Leftrightarrow \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land x \neq y \rightarrow \langle y, x \rangle \notin R)$
  - > R是传递的  $\Leftrightarrow \forall xyz \ (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R$   $\rightarrow \langle x, z \rangle \in R )$

- 7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断 $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。
- 解: (1) 假设R和S都是非空集X上的反对称关系。

由于 R和S都是反对称关系,因此,必有 x = y。故  $R \cap S$  是反对称关系。

b)  $R \cup S$ 。 反例:  $\diamondsuit X = \{1, 2\}, R = \{<1, 2>\}, S = \{<2, 1>\},$  则 $R \cup S = \{<1, 2>, <2, 1>\}$ 。

显然, 有R与S是反对称的,而 $R \cup S$  是对称的,不是反对称的。

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断 $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

解: (1) 假设R和S都是非空集X上的反对称关系。

c) R-S。对任意 $< x, y>, < y, x> \in R$ -S,则有  $< x, y>, < y, x> \in R$  且 $< x, y>, < y, x> \notin S$ .

由于R是反对称的,因此x=y。

故 R-S是反对称关系。

d) ~R。反例: 令  $X = \{1, 2, 3\}, R = \{<1, 2>, <1, 3>\},$  则 ~ $R = \{<1, 1>, <2, 1>, <2, 2>, <2, 3>, <3, 1>, <3, 2>, <3, 3>\},$  显然,有R是反对称的,而~R中有<2, 3>与<3, 2>,因此不是反对称的。

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断 $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

解: (1) 假设R和S都是非空集X上的反对称关系。

**e**) *R* ⊕ *S* ∘

反例:  $\diamondsuit X = \{1, 2\}, R = \{<1, 2>\}, S = \{<2, 1>\},$  则  $R \oplus S = \{<1, 2>, <2, 1>\},$ 

显然,有R = S是反对称的,而 $R \oplus S$ 是对称的,不是反对称的。

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断, $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

解: (2) 假设R和S都是非空集 X 上的传递关系。

a)  $R \cap S$ 。 对任意 $< x, y>, < y, z> \in R \cap S$ ,则有  $< x, y>, < y, z> \in R 且 < x, y>, < y, z> \in S$ .

由于 R和S都是传递关系,因此,必有  $\langle x, z \rangle \in R$  且 $\langle x, z \rangle \in S$ 。

得  $\langle x, z \rangle$  ∈  $R \cap S$ 。

故  $R \cap S$  是传递关系。

b)  $R \cup S$ 。反例:  $\diamondsuit X = \{1, 2\}, R = \{<1, 2>\}, S = \{<2, 1>\},$  则 $R \cup S = \{<1, 2>, <2, 1>\}$ 。

显然,R与S是传递的,而 $R \cup S$ 不满足传递性。

- 7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断, $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。
- 解: (2) 假设R和S都是非空集 X 上的传递关系。
- c) R-S。 反例:  $\diamondsuit X = \{1, 2, 3\}, R = \{<1, 2>, <2, 3>, <1, 3>\}, S = \{<1, 3>\},$  则 R- $S = \{<1, 2>, <2, 3>\}。$

显然 R 与S 是传递的,而R-S 不是传递的。

d) ~R。反例: 令 X = {1, 2}, R = {<1, 1>, <2, 2>}
则 ~R = {<1, 2>, <2, 1>}。

显然,R是传递的,而 $\sim R$  不是传递关系。

7. 设R和S 都是非空集X上的反对称(传递)关系,判断, $R \cap S$ , $R \cup S$ ,R-S, $\sim R$ , $R \oplus S$  是否也为反对称(传递)的,并给出证明与反例。

解: (2) 假设R和S都是非空集 X 上的传递关系。

e)  $R \oplus S$ 。 反例:  $\diamondsuit X = \{1, 2\}, R = \{<1, 2>, <2, 2>\}, S = \{<2, 1>, <2, 2>\}.$  则  $R \oplus S = \{<1, 2>, <2, 1>\}$ 。

显然 R = S 是传递的,而 $R \oplus S$  不是传递的。

8. 设R为非空有限集A上的二元关系。如果R是反对称的,则 $R \cap R^{-1}$ 的关系矩阵中最多有多少个元素为1?

# 知识点:关系的反对称性的充分必要条件、关系的矩阵表示

- 设 R 为 A 上的二元关系,R 为反对称的当且仅当 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 。 证明: (⇒) 对任意 $\langle x, y \rangle \in R \cap R^{-1}$ ,有 $\langle x, y \rangle \in R$  且  $\langle x, y \rangle \in R^{-1}$ 。 由 $\langle x, y \rangle \in R^{-1}$ ,得 $\langle y, x \rangle \in R$  。 又由于R是反对称的,得 x = y。 因此, $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 。
- ( $\Leftarrow$ ) 对任意 $\langle x, y \rangle \in R, \langle y, x \rangle \in R,$  则有  $\langle x, y \rangle \in R^{-1}$ ,得 $\langle x, y \rangle \in R \cap R^{-1}$ 。由于 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ ,得 x = y。故 R是反对称的。

8. 设R为非空有限集A上的二元关系。如果R是反对称的,则 $R \cap R^{-1}$ 的关系矩阵中最多有多少个元素为1?

# 知识点:关系的反对称性的充分必要条件、关系的矩阵表示

■ 设 $X = \{x_1, \dots, x_m\}$ ,  $Y = \{y_1, \dots, y_n\}$ , R 是X到Y的二元关系 R 的关系矩阵  $M_R = (r_{ij})_{m \times n}$ , 其中

$$r_{ij} = \begin{cases} \mathbf{1}, \stackrel{\text{def}}{=} x_i R y_j \\ \mathbf{0}, \stackrel{\text{def}}{=} x_i \overline{R} y_j \end{cases}$$

■ /4 的关系矩阵中只有主对角线上元素为1,其他元素全部为0。

8. 设R为非空有限集 A上的二元关系。如果R是反对称的,则  $R \cap R^{-1}$ 的关系矩阵中最多有多少个元素为1?

解:设A中元素个数为n。

若 R 是反对称的,则  $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$  (证明见前)。 因此,  $R \cap R^{-1}$ 的关系矩阵中最多有n个元素为 1。

- 9.设  $R_1$ 和  $R_2$  都是集合 A上的二元关系,试证明:
- (1)  $r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$
- $(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$
- $(3) \ t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

#### 知识点:关系的自反闭包、对称闭包、传递闭包

设R是集合A上的关系.

关系R的自反闭包r(R)(对称闭包s(R)、传递闭包t(R))为关系R',满足

- (1) R'是自反的(对称的、传递的);
- $(2) R \subseteq R' ;$
- (3) 对于A上的任何自反(对称、传递)关系R'',如果  $R \subseteq R''$ ,则  $R' \subseteq R''$ .

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

## 知识点:关系的自反闭包、对称闭包、传递闭包

定理 8: 设 R 是集合A上的关系,则

- $(1) \quad r(R) = R \cup I_A;$
- (2)  $s(R) = R \cup R^{-1}$ ;
- $(3) \quad t(R) = \bigcup_{n=1}^{\infty} R^n.$

定理 9: 设 R 是集合A上的关系,A有n个元素,则

$$t(R) = \bigcup_{i=1}^{n} R^i$$

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

解: 
$$(1) r(R_1 \cap R_2) = (R_1 \cap R_2) \cup I_A$$
  
=  $(R_1 \cup I_A) \cap (R_2 \cup I_A)$   
=  $r(R_1) \cap r(R_2)$ 

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

解: (2) 
$$s(R_1 \cap R_2)$$
  

$$= (R_1 \cap R_2) \cup (R_1 \cap R_2)^{-1}$$

$$= (R_1 \cap R_2) \cup (R_1^{-1} \cap R_2^{-1})$$

$$= (R_1 \cup R_1^{-1}) \cap (R_1 \cup R_2^{-1}) \cap (R_2 \cup R_1^{-1}) \cap (R_2 \cup R_2^{-1})$$

$$\subseteq (R_1 \cup R_1^{-1}) \cap (R_2 \cup R_2^{-1})$$

$$= s(R_1) \cap s(R_2)$$

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

解:  $(2) s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$ 不成立的反例:

$$\Leftrightarrow A=\{1,2\}, R_1=\{<1,2>\}, R_2=\{<2,1>\},$$

则  $R_1 \cap R_2 = \emptyset$ , 因此为对称的,得  $s(R_1 \cap R_2) = \emptyset$ .

然而,
$$s(R_1) = \{<1, 2>, <2, 1>\}, s(R_2) = \{<2, 1>, <1, 2>\},$$
 得 
$$s(R_1) \cap s(R_2) = \{<1, 2>, <2, 1>\} .$$

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

解: (3) 已知  $t(R_1 \cap R_2) = \bigcup_{n=1}^{\infty} (R_1 \cap R_2)^n$ ,  $t(R_1) = \bigcup_{n=1}^{\infty} R_1^n \perp t(R_2) = \bigcup_{n=1}^{\infty} R_2^n$ .

对任意 $\langle x,y \rangle \in t(R_1 \cap R_2)$ ,存在正整数 m,使得 $\langle x,y \rangle \in (R_1 \cap R_2)^m$ .

则一定存在 $x_1, ..., x_{m-1} \in A$ ,使得  $\langle x, x_1 \rangle, \langle x_1, x_2 \rangle, ..., \langle x_{m-2}, x_{m-1} \rangle, \langle x_{m-1}, y \rangle \in R_1 \cap R_2$ .

得  $\langle x, x_1 \rangle, \langle x_1, x_2 \rangle, ..., \langle x_{m-2}, x_{m-1} \rangle, \langle x_{m-1}, y \rangle \in R_1$ 且

$$\langle x, x_1 \rangle, \langle x_1, x_2 \rangle, ..., \langle x_{m-2}, x_{m-1} \rangle, \langle x_{m-1}, y \rangle \in R_2$$

从而有 $< x, y > \in R_1^m$ ,且 $< x, y > \in R_2^m$ ,得 $< x, y > \in t(R_1)$ 且 $< x, y > \in t(R_2)$ 。

从而有  $\langle x, y \rangle \in t(R_1) \cap t(R_2)$ 。

综上可得, $t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$ 。

(1) 
$$r(R_1 \cap R_2) = r(R_1) \cap r(R_2)$$

$$(2) s(R_1 \cap R_2) \subseteq s(R_1) \cap s(R_2)$$

$$(3) t(R_1 \cap R_2) \subseteq t(R_1) \cap t(R_2)$$

并分别给出使 $s(R_1) \cap s(R_2) \subseteq s(R_1 \cap R_2)$  与  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例。

解: (3)  $t(R_1) \cap t(R_2) \subseteq t(R_1 \cap R_2)$  不成立的反例:

$$\Leftrightarrow A=\{1, 2, 3, 4\}, R_1=\{<1, 2>, <2, 3>\}, R_2=\{<1, 4><4, 3>\}.$$

显然有, $t(R_1 \cap R_2) = \emptyset$ , $t(R_1) \cap t(R_2) = \{<1, 3>\}$ 。

10. 设R 为集合A上的一个二元关系。如果R是反自反和传递的,则R 一定是反对称的。

#### 知识点:关系的反自反性、反对称性和传递性

- 设 R 是集合 X 上的二元关系
  - ightharpoonup R是 反自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \to \langle x, x \rangle \notin R)$
  - > R 是反对称的  $⇔ \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, x \rangle \in R \rightarrow x = y )$   $⇔ \forall xy (x \in X \land y \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land x \neq y \rightarrow \langle y, x \rangle \notin R )$
  - > R是传递的  $\Leftrightarrow \forall xyz \ (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R$   $\rightarrow \langle x, z \rangle \in R$
- 解析: 使用反证法进行证明:  $R \land \mathbb{Z} \land \mathbb{Z}$

10. 设R 为集合A上的一个二元关系。如果R是反自反和传递的,则R 一定是反对称的。

证明: (反证法) 假设R 不是反对称的,

则一定存在 $x, y \in A$ 且 $x \neq y$ ,使得 $\langle x, y \rangle, \langle y, x \rangle \in R$ 。

由于 R 是传递的,因此有 $\langle x, x \rangle \in R$ ,

与R是反自反的矛盾。

故假设不成立,即R一定是反对称的。

11. 如果集合A上的二元关系 R 是自反的,又是传递的,则 $R^2=R$ 。

## 知识点:关系的自反性、传递性的充分必要条件

- 设R 是集合X上的二元关系
  - ightharpoonup R是 反自反的  $\Leftrightarrow \forall x (x \in X \to \langle x, x \rangle \notin R)$
  - > R是传递的  $\Leftrightarrow \forall xyz \ (x \in X \land y \in X \land z \in X \land \langle x, y \rangle \in R \land \langle y, z \rangle \in R$   $\rightarrow \langle x, z \rangle \in R$
  - > R 为传递的 当且仅当  $R \circ R \subseteq R$  (证明见课件中例题).

11. 如果集合A上的二元关系 R 是自反的,又是传递的,则 $R^2=R$ 。

证明: 首先,由于R是传递的,因此有  $R^2 \subseteq R$  (证明见课件)。 假设  $R \nsubseteq R^2$  ,则存在 $< x, y> \in R$  ,且 $< x, y> \notin R^2$  。

得  $\langle x, y \rangle \in \mathbb{R}^2$ ,矛盾。

故假设不成立,即 $R \subseteq R^2$ 。

由于R是自反的,必有 $\langle v, v \rangle \in R$ ,

综上可得  $R^2=R$ 。