

集合论II

# 二元关系：介绍与例子(2)

本节与《问题求解》没有对应  
是对于上一节的补充与一些直观的定义



examples



Learning by  
Doing



# 图的若干表示方法

Google

Relation meaning



## Dictionary

Definitions from [Oxford Languages](#) · [Learn more](#)



relation

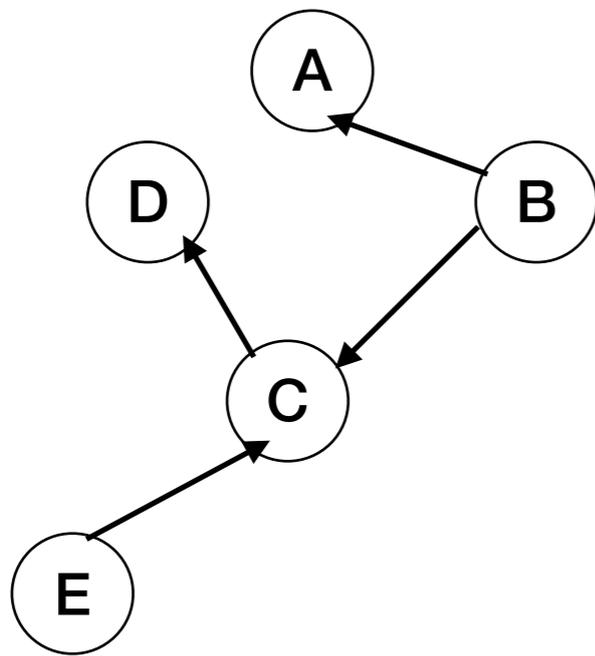
1. the way in which two or more people or things are **connected**; a thing's effect on or relevance to another.
2. a person who is connected by blood or marriage; a relative.

应该怎样把图塞进内存里？



# 图的若干表示方法

- 顶多是两个点之间的关系, 所以枚举一下



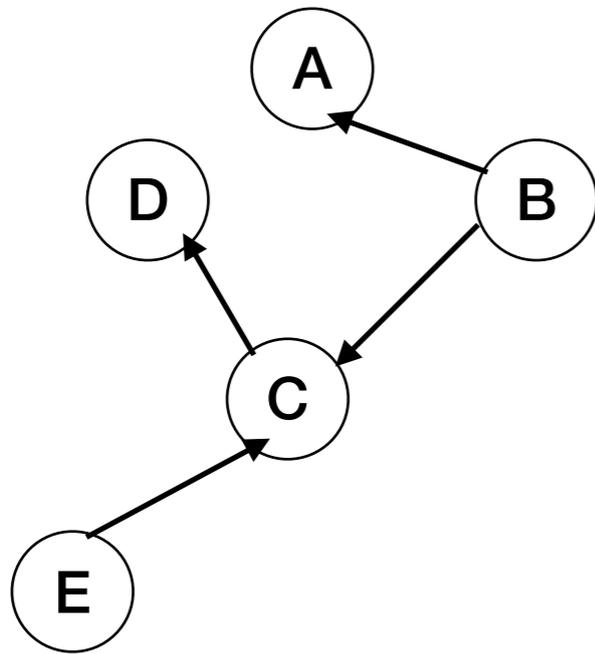
	A	B	C	D	E
A					
B	1		1		
C				1	
D					
E			1		

这个方法是比较实在的

“二元关系”可以用图表示, 这次主要来看看这个形式的

# 图的若干表示方法

- 那上一节是干啥的？
- 其实是从集合的视角来看关系



上一节的方法是把所有的边存在了一个集合里面

我们重新扫一遍上节的内容...

# 一. 用矩阵表示的二元关系

## 1. 邻接矩阵

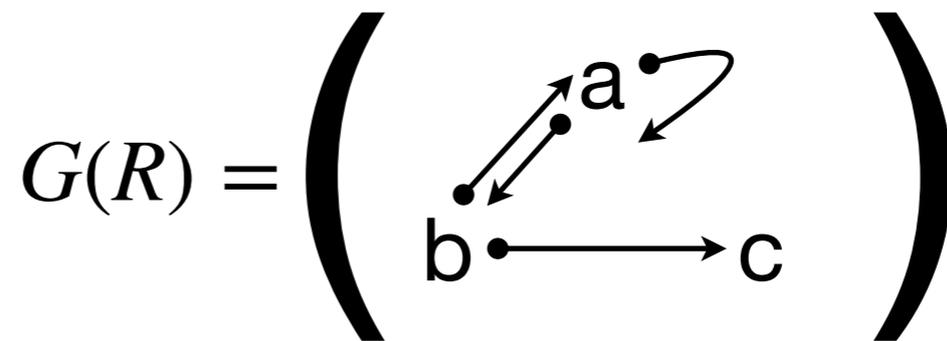
Def. 设  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_m\}$ ,  $B = \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ ,  
 $R \subseteq A \times B$ , 邻接矩阵  $M(R) = (r_{ij})_{m \times n}$ , 其中, 如果  $i, j$  有  
关系, 那么就记作 1, 否则记作 0. 也就是

$$r_{ij} = \begin{cases} 1 & a_i R b_j \\ 0 & a_i \bar{R} b_j \end{cases}$$

如  $A = \{a, b, c\}$ ;  $R = \{(a, a), (a, b), (b, a), (b, c)\}$

$$M(R) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

(按照字母顺序排列)



# 一. 用矩阵表示的二元关系

## 2. 邻接矩阵的运算

$$\text{Def. (并)} (a \vee b)_{ij} = \begin{cases} 1 & a_{ij} = 1 \vee b_{ij} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\text{Def. (交)} (a \wedge b)_{ij} = \begin{cases} 1 & a_{ij} = 1 \wedge b_{ij} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\text{Def. (复合, 积)} (a \circ b)_{ij} = \begin{cases} 1 & \exists k, \text{ s.t. } a_{ik} = 1 \wedge b_{jk} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



# 一. 用矩阵表示的二元关系

## 2. 邻接矩阵的运算

$$\begin{aligned} \text{Def. (并)} (a \vee b)_{ij} &= \begin{cases} 1 & a_{ij} = 1 \vee b_{ij} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \\ \text{Def. (交)} (a \wedge b)_{ij} &= \begin{cases} 1 & a_{ij} = 1 \wedge b_{ij} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \\ \text{Def. (复合, 积)} (a \circ b)_{ij} &= \begin{cases} 1 & \exists k, \text{ s.t. } a_{ik} = 1 \wedge b_{jk} = 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \end{aligned}$$

问题1.

设  $A = \{a, b, c\}$ ,  $R_1 = \{(a, a), (a, b), (b, a), (b, c)\}$ ,  $R_2 = \{(a, b), (a, c), (b, c)\}$ . 求解  $R_1 \circ R_2$ .

解答.

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

# 二. 关系的运算

## (一) 三个定义

好像没什么可以简化的, 用集合论定义是很好的

Recall.

$$\text{dom}(R) = \{a \mid \exists b . (a, b) \in R\}$$

提示: 和中学的函数类比

“所有有定义的地方 第一个元素的集合”

$$\text{ran}(R) = \{b \mid \exists a . (a, b) \in R\}$$

“所有有定义的地方 第二个元素的集合”

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

# 二. 关系的运算

## (二) 五种操作

### 1. 逆变换(inverse)

Def. The *inverse* of  $R$  is the **relation**

$$R^{-1} = \{(a, b) \mid (b, a) \in R\}$$

逆变换就是把关系矩阵转置.

问题2. 设 $R, S$ 是任意的关系, 证明 $(\text{dom}F)^{-1} = \text{ran}F$

取 $\forall x \in (\text{dom}F)^{-1}$ , 对于 $\text{dom}F$ 的元素, 有 $\exists b . (x, b) \in R$ . 不妨设某个 $c$ 满足了 $(x, c) \in R$ . 由于逆的定义, 有 $(c, x) \in R^{-1}$ . 引入存在量词, 就有了 $\exists b . (b, x) \in R$ , 这时候得到的集合的代表元素 $x$ 即为所求.

# 二. 关系的运算

## (二) 五种操作

### 1. 逆变换(inverse)

Def9. The *inverse* of  $R$  is the **relation**

$$R^{-1} = \{(a, b) \mid (b, a) \in R\}$$

逆变换就是把关系矩阵转置.

问题2. 设 $R, S$ 是任意的关系, 证明 $(\text{dom}F)^{-1} = \text{ran}F$

取 $\forall x \in (\text{dom}F)^{-1}$ , 对于 $\text{dom}F$ 的元素, 有 $\exists b . (x, b) \in R$ . 不妨设某个 $c$ 满足了 $(x, c) \in R$ . 由于逆的定义, 有 $(c, x) \in R^{-1}$ . 引入存在量词, 就有了 $\exists b . (b, x) \in R$ , 这时候得到的集合的代表元素 $x$ 即为所求.

# 二. 关系的运算

## (二) 五种操作

2, 3, 4 和矩阵没有啥大关系, 于是跳过...



# 二. 关系的运算

## (二) 五种操作

5. 复合(inverse): 就类似矩阵的乘法.

Th. 满足结合律  $(R \circ S) \circ T = R \circ (S \circ T)$

Proof. 对任意  $(a, b)$

$$\begin{aligned} & (a, b) \in (R \circ S) \circ T \\ \iff & \exists c. \left( (a, c) \in T \wedge (c, b) \in R \circ S \right) \\ \iff & \exists c. \left( (a, c) \in T \wedge \left( \exists d. (c, d) \in S \wedge (d, b) \in R \right) \right) \\ \iff & \exists d. \exists c. \left( (a, c) \in T \wedge (c, d) \in S \wedge (d, b) \in R \right) \\ \iff & \exists d. \left( \left( \exists c. (a, c) \in T \wedge (c, d) \in S \right) \wedge (d, b) \in R \right) \\ \iff & \exists d. \left( (a, d) \in S \circ T \wedge (d, b) \in R \right) \\ \iff & (a, b) \in R \circ (S \circ T) \end{aligned}$$

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

### 1. 自反的:

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **reflexive** if

$$\forall a \in X. (a, a) \in R$$

等价于:

- $M(R)$  对角线上的元素全是1
- $R^{-1}$  是自反的
- $G(R)$  的每个顶点都有环

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

### 2. 反自反的(Irreflexive):

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **irreflexive** if

$$\forall a \in X. (a, a) \notin R$$

等价于:

- **$M(R)$ 对角线上的元素全是0**
- $R^{-1}$ 是反自反的
- $G(R)$ 的每个顶点都无环

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

### 3. 对称(symmmetric)

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **irreflexive** if

$$\forall a, b \in X. aRb \rightarrow bRa$$

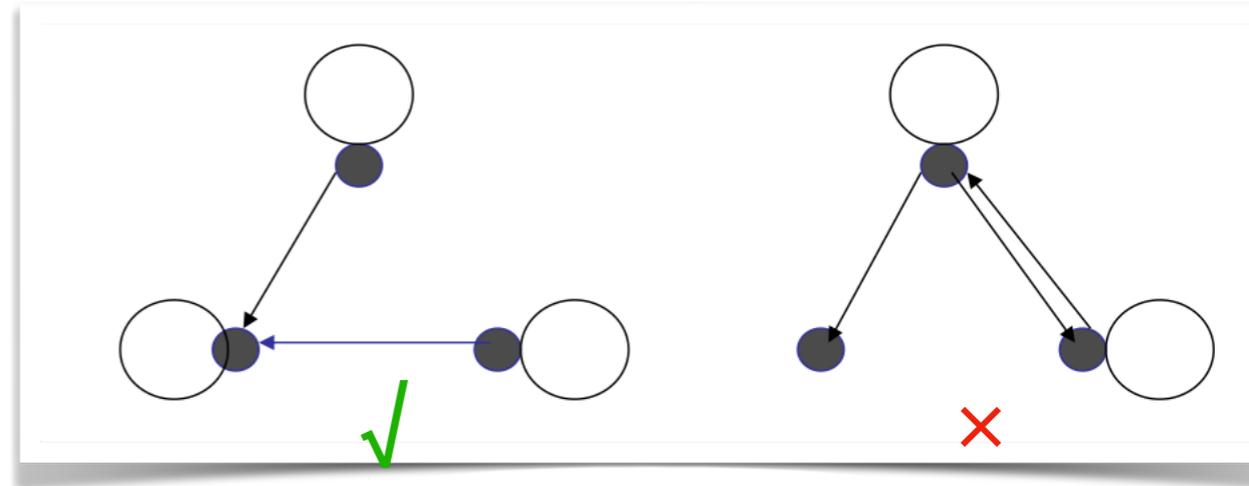
等价于:

- 关系矩阵是对称矩阵( $A^T = A$ )
- $R^{-1} = R$
- $G(R)$ 的任何两个节点之间如果有边, 必然有双向边

## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

#### 4. 反对称(antisymmetric)



Def.  $R \subseteq X \times X$  is **antisymmetric** if

$$\forall a, b \in X. ((aRb \wedge bRa) \rightarrow a = b)$$

等价于:

- $R^{-1}$  是反对称的
- 在  $M(R)$  中,  $\forall i. \forall j. (i \neq j \wedge r_{ij} = 1 \rightarrow r_{ji} = 0)$
- $G(R)$  的任何两个节点之间如果有边, 只能有单向边

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

### 5. 传递性

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **transitive** if

$$\forall a, b, c \in X. (aRb \wedge bRc \rightarrow aRc)$$

等价于:

- $R \circ R \subseteq R$  (封闭性)
- $R^{-1}$  是传递的
- 在  $M(R \circ R)$  矩阵  $r'_{ij}$  中,  $\forall i. \forall j. (r'_{ij} = 1 \rightarrow r_{ij} = 1)$
- 在  $G(R)$  中,  $\forall x_i. \forall x_j. \forall x_k$ , 如果有有向边  $x_i \rightarrow x_j, x_j \rightarrow x_k$ , 那么必有有向边  $x_i \rightarrow x_k$ .

# 二. 关系的运算



## (三) 七种性质

5. 传递性: 我们来证明一下这些性质

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **transitive** if

$$\forall a, b, c \in X. (aRb \wedge bRc \rightarrow aRc)$$

$$\Leftrightarrow R \circ R \subseteq R \text{ (封闭性)}$$

Proof.  $\Leftarrow$ : 对任意  $(a, b)$

$$(a, b) \in R \circ R$$

$$\implies \exists c. (a, c) \in R \wedge (b, c) \in R$$

$$\implies (a, b) \in R$$

$\Rightarrow$ : 对任意  $a, b, c$

$$(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \implies (a, c) \in R \circ R \implies (a, c) \in R$$



## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

5. 传递性: 我们来证明一下这些性质

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **transitive** if

$$\forall a, b, c \in X. (aRb \wedge bRc \rightarrow aRc)$$

$\Leftrightarrow R^{-1}$  是传递的

Proof. 对任意  $a, b, c$

$$a, b, c \in X$$

$$\Leftrightarrow aR^{-1}b \wedge bR^{-1}c \rightarrow aR^{-1}c$$

$$\Leftrightarrow bRa \wedge cRb \rightarrow cRa$$

$$\Leftrightarrow cRb \wedge bRa \rightarrow cRa$$

满足传递规律



## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

5. 传递性: 我们来证明一下这些性质

Def.  $R \subseteq X \times X$  is **transitive** if

$$\forall a, b, c \in X. (aRb \wedge bRc \rightarrow aRc)$$

$$\Leftrightarrow \text{在 } M(R \circ R) \text{ 矩阵 } r'_{ij} \text{ 中, } \forall i. \forall j. (r'_{ij} = 1 \rightarrow r_{ij} = 1)$$

Proof. 由于复合的定义, 有  $r'_{ij} = 1 \iff (\exists k. r_{ik} = 1 \wedge r_{kj} = 1)$

由于有传递性,  $r_{ij} = 1$ .



## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

什么样的集合具有

- 自反, 反对称, 传递 —  $(\mathbb{R}, \leq)$
- 自反, 对称, 反对称, 传递 —  $(\mathbb{R}, =)$
- 自反, 对称, 传递 —  $\{(x, y) \mid x \in \mathbb{N} \wedge y \in \mathbb{N}\}$

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

6,7 和矩阵没有啥大关系, 于是跳过...





# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

设 $A$ 是有限的集合,  $|A| = n$ ,  $R$ 是 $A$ 上的二元关系, 那么:

$$\bigcup_{i=1}^k R^i = \bigcup_{i=1}^n R^i, \quad \text{任意的 } k > n$$

Proof. 由于集合的关系, 容易得到  $\bigcup_{i=1}^k R^i \supseteq \bigcup_{i=1}^n R^i$

我们希望证明  $\bigcup_{i=1}^k R^i \subseteq \bigcup_{i=1}^n R^i$



Proof ahead!



## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

设 $A$ 是有限的集合,  $|A| = n$ ,  $R$ 是 $A$ 上的二元关系, 那么:

$$\bigcup_{i=1}^k R^i = \bigcup_{i=1}^n R^i, \quad \text{任意的 } k > n$$

我们希望证明  $\bigcup_{i=1}^k R^i \subseteq \bigcup_{i=1}^n R^i$

接上页. 左边式子 =  $\bigcup_{i=1}^n R^i \cup \bigcup_{i=n+1}^k R^i$ , 只需要证明对于任意的  $k > n$ , 有  $R^k \subseteq \bigcup_{i=1}^n R^i$ .

对于任意的  $(a, b) \in R^k$ , 考虑其复合的过程, 一定存在  $a_1, a_2, \dots, a_k \in A$ , 使得:

$$(a, a_1) \in R, (a_1, a_2) \in R, (a_2, a_3) \in R, \dots, (a_k, a_b) \in R$$

一共  $k + 1$  个元素.

由于集合的大小为  $n$ , 由抽屉原理(把  $k+1$  个球放入  $k$  个抽屉里面, 至少有一个抽屉有 2 个球)知道, 这里一定有重复的元素. 不妨假设  $a_i = a_j (i < j)$



## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

设 $A$ 是有限的集合,  $|A|_n = n$ ,  $R$ 是 $A$ 上的二元关系, 那么:

$$\bigcup_{i=1}^n R^i = \bigcup_{i=1}^k R^i, \quad \text{任意的 } k > n$$

接上页. 左边式子 =  $\bigcup_{i=1}^n R^i \cup \bigcup_{i=n+1}^k R^i$ , 只需要证明对于任意的  $k > n$ , 有  $R^k \subseteq \bigcup_{i=1}^n R^i$ .

对于任意的  $(a, b) \in R^k$ , 考虑其符合的过程, 一定存在  $a_1, a_2, \dots, a_k \in A$ , 使得:

$$(a, a_1) \in R, (a_1, a_2) \in R, (a_2, a_3) \in R, \dots, (a_k, a_b) \in R$$

一共  $k + 1$  个元素.

由于集合的大小为  $n$ , 由抽屉原理(把  $k+1$  个球放入  $k$  个抽屉里面, 至少有一个抽屉有 2 个球)知道, 这里一定有重复的元素. 不妨假设  $a_i = a_j (i < j)$

我们删去从  $i$  到  $j$  的复合的所有元素  $(a_i, a_{i+1}) \in R, (a_{i+1}, a_{i+2}) \in R, \dots, (a_{j-1}, a_j) \in R$ , 于是  $(a, b) \in R^{k'}, k' = k - (j - i)$ .





## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

设 $A$ 是有限的集合,  $|A|_n = n$ ,  $R$ 是 $A$ 上的二元关系, 那么:

$$\bigcup_{i=1}^k R^i = \bigcup_{i=1}^n R^i, \quad \text{任意的 } k > n$$

接上页. 分类讨论: 如果 $k' \leq n$ , 那么 $(a, b) \in \bigcup_{i=1}^n R^i$ . 否则, 重复上述过程. 得证. ■

这让我想起了高等代数里面线性变换里面有的也用到了类似的技巧

# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质



Let's count!

学习更加高级的数数技巧

<https://www.bilibili.com/video/BV1C34y1R7wf>

by 韩涛(韩老师讲数学@bilibili)



# 二. 关系的运算

## (三) 七种性质

Q1. 问 A 到 B 的二元关系共多少个

考虑关系矩阵, 就是  $2^{n \times m}$  个

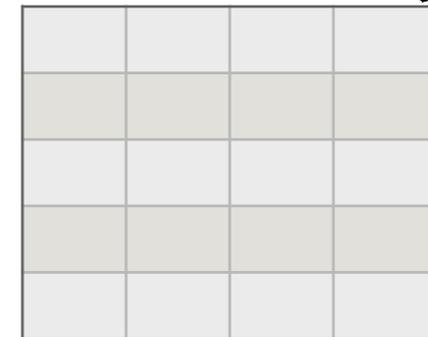
Q2. 问 A 到 A 的二元关系共多少个

考虑关系矩阵, 就是  $2^{n \times n}$  个

Q3. 多少种不同的自反的 ( 反自反的)

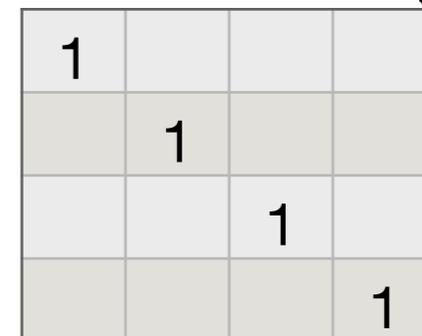
考虑关系矩阵, 就是  $2^{n \times n - n}$  个

每一个0/1, 一共  $nm$  个




每一个0/1, 一共  $n^2 - n$  个

二元关系



1			
	1		
		1	
			1

## 二. 关系的运算

### (三) 七种性质

Q4. 多少种不同对称的二元关系

考虑关系矩阵, 就是 $2^{n(n+1)/2}$ 个

每一个0/1, 一共 $n(n+1)/2$ 个

X	X	X	X
	X	X	X
		X	X
			X

Q5. 多少种不同反对称的二元关系

在 $M(R)$ 中,  $\forall i. \forall j. (i \neq j \wedge r_{ij} = 1 \rightarrow r_{ji} = 0)$

第一步: 考虑对角线:  $2^n$

第二步: 考虑对角线以外的元素: (1, 0) or (0, 1) or (0, 0)  
—  $3^{n(n-1)/2}$

分步相乘:  $2^n 3^{n(n-1)/2}$

# 三. 闭包

## 1. 闭包

Def. 包含一些给定对象, 具有指定性质的最小集合

例子:

包含给定关系 $R$ 的最小自反关系, 称为 $R$ 的自反闭包

$$\iff \left\{ \begin{array}{l} R \subseteq R' \\ R' \text{ 是自反的} \\ \forall S. (R \subseteq S \wedge S \text{ is reflexive}) \rightarrow R' \subseteq S \end{array} \right.$$

上述有颜色的地方可以换做: 对称, 传递.

# 三. 闭包

2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \triangleq R^+$

这个是循环的, 一定会到一定程度就可以终止



Proof ahead!

# 三. 闭包

## 2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \triangleq R^+$

这个是循环的, 一定会到一定程度就可以终止

对于  $r(A)$  的证明:

(1) 因为  $I_A \subseteq I_A \cup R$ , 所以  $I_A \cup R$  具有自反性;

(2) 显然,  $R \subseteq I_A \cup R$

(3) 对  $A$  上任意关系  $R''$ , 若  $R \subseteq R''$ , 且  $R''$  是自反的, 即证

$I_A \cup R \subseteq R''$ . 因为  $R''$  是自反的, 所以  $I_A \subseteq R''$ , 又  $R \subseteq R''$ , 所以

$I_A \cup R$

将  $I_A$  添加到关系  $R$  中, 则可得到  $R$  的自反闭包

# 三. 闭包

## 2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \triangleq R^+$

对于s(A)的证明:

这个是循环的, 一定会到一定程度就可以终止

任取  $(x, y) \in R \cup R^{-1}$ , 那么若  $(x, y) \in R$ ,  $(y, x) \in R^{-1}$ . 则

$(y, x) \in R \cup R^{-1}$ . 若  $(x, y) \in R^{-1}$ , 则  $(y, x) \in R$ , 即

$(y, x) \in R \cup R^{-1}$ . 由上述,  $R \cup R^{-1}$  是对称的

任取其满足条件  $R \subseteq R_1$  并且  $R_1$  是对称的  $R_1$ , 由对称关系的充要条件

得  $R_1 = R_1^{-1}$ . 由于  $R \subseteq R_1$ , 有  $R^{-1} \subseteq R_1^{-1}$ . 也就是

$R \cup R^{-1} \subseteq R_1 \cup R_1^{-1} = R_1$ .

# 三. 闭包

## 2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \cup R^k \triangleq R^+$

对于  $t(R)$ : 运用数学归纳法:

这个是循环的, 一定会到一定程度就可以终止

(1) 对于任意  $x, y, z \in S$ , 若  $(x, y) \in \bigcup_{i=1}^k R^i$ ,  $(y, z) \in \bigcup_{i=1}^k R^i$ , 则存在自然数  $j, k$ , 使

$(x, y) \in R^j$ ,  $(y, z) \in R^k$ , 故  $(x, z) \in R^j \cdot R^k = R^{j+k}$ , 从而  $(x, z) \in \bigcup_{i=1}^k R^i$  所以,

$\bigcup_{i=1}^k R^i$  具有传递性.

(2) 显然,  $R \subseteq \bigcup_{i=1}^k R^i$

# 三. 闭包

## 2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \cup R^k \triangleq R^+$

对于  $t(R)$ : 运用数学归纳法:

这个是循环的, 一定会到一定程度就可以终止

(接上页)对  $A$  上任意关系  $R''$ , 若  $R \subseteq R''$  且  $R''$  是传递的, 要证  $\bigcup_{i=1} R^i \subseteq R''$ . 使用数学

归纳法:

- 对  $n = 1$ , 有  $R^1 \subseteq R''$  显然.
- 假设  $n = k$  时  $R^k \subseteq R''$ , 任取  $(x, y) \in R^{k+1}$ , 那么有  $z$  使得  $(x, z) \in R^k, (z, y) \in R$ . 根据归纳假设以及题设, 有  $(x, z) \in R'', (z, y) \in R''$ . 由于  $R''$  是传递的, 就有

$(x, y) \in R'', R^{k+1} \subseteq R$ . 因此  $\bigcup_{i=1}^k R^i \subseteq R''$ .

# 三. 闭包

## 2. 自反(r), 对称(s), 传递(t)闭包的一些性质

Th. 设  $R \subseteq A \times A$ , 并且  $A \neq \emptyset$ ,

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots \cup R^k \triangleq R^+$

这种情形是很普遍的, 比如高代...

定理5.46 设  $V$  是  $\mathbb{F}$  上的线性空间,  $\mathcal{B} \in \text{End}V$  是幂零线性变换, 则  $V$  可以分解为  $\mathcal{B}$  的循环子空间的直和. 并且在同构意义下, 分解是唯一的. 也就是如果  $V = V_1 \oplus V_2 \oplus \dots \oplus V_m = W_1 \oplus W_2 \oplus \dots \oplus W_t$  为  $\mathcal{B}$  的循环子空间分解, 则  $m = t$  且重排  $W_1 \dots W_m$  的顺序后存在可逆线性变换  $\mathcal{A} \in \text{End}V$ , 使得  $\mathcal{A}(V_i) = W_i (1 \leq i \leq m)$ .

循环子空间

# 参考文章和课件

1. 薛思清 《离散数学2022》 关系(1)
2. 关系闭包(知乎) <https://zhuankan.zhihu.com/p/601168086>

Thank  
You!

 Your opinion  
Matters

QQ: 2095728218

Email: [micoael@qq.com](mailto:micoael@qq.com)

(学校) [gwzhang@cug.edu.cn](mailto:gwzhang@cug.edu.cn)