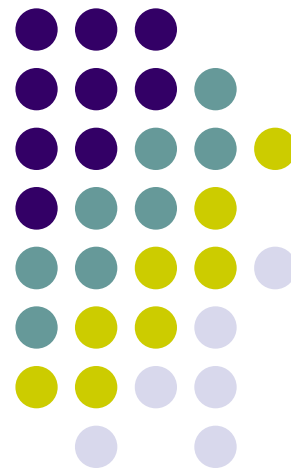


# 关系及其运算

离散数学 - 集合论

南京大学计算机学院





# 回顾

- 集合的基本概念
  - 集合及其描述
  - 集合相等、子集关系
  - 幂集、笛卡尔乘积
- 集合运算
  - 交并补、广义交、广义并
  - 集合恒等式
  - 集合相关命题的证明方式

# 提要

- 关系的定义
- 关系的表示
- 关系的运算
- 0-1矩阵运算
- 关系的性质





# 有序对 (Ordered pair)

- $(a, b)$  是集合  $\{\{a\}, \{a, b\}\}$  的简写
- 次序的体现
  - $(x, y) = (u, v)$  iff  $x = u$  且  $y = v$

若  $\{\{x\}, \{x, y\}\} = \{\{u\}, \{u, v\}\}$ , 则  $\{x\} = \{u\}$  或  $\{x\} = \{u, v\}$ , 因此  $x = u$ 。

假设  $y \neq v$

(1) 若  $x = y$ , 左边  $= \{\{x\}\}$ , 而  $v \neq x, \therefore$  右边  $\neq \{\{x\}\}$ ;

(2) 若  $x \neq y$ , 则必有  $\{x, y\} = \{u, v\}$ , 但  $y$  既非  $u$ , 又非  $v$ , 矛盾。



# 笛卡尔乘积 (Cartesian Product)

- 对任意集合  $A, B$

笛卡尔积  $A \times B = \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$

- 例:  $\{1, 2, 3\} \times \{a, b\} = \{(1, a), (2, a), (3, a), (1, b), (2, b), (3, b)\}$
- 若  $A, B$  是有限集合,  $|A \times B| = |A| \times |B|$

# 例题

- $A=\{1,2\}$ ,  $\rho(A) \times A=?$
- $|A|=m$ ,  $|B|=n$ ,  $|A \times B|=?$





## (二元) 关系的定义

- 若 $A, B$ 是集合, 从 $A$ 到 $B$ 的一个关系是 $A \times B$ 的一个子集.
  - 集合, 可以是空集
  - 集合的元素是有序对
- 关系意味着什么?
  - 两类对象之间建立起来的联系!



# 从A到B的二元关系

- 笛卡尔乘积的子集
  - “从A到B的关系”  $R$ ;  $R \subseteq A \times B$
  - 若  $A=B$ : 称为 “集合A上的 (二元) 关系”
- 例子
  - 常用的数学关系: 不大于、整除、集合包含等
  - 网页链接、文章引用、相互认识



# 特殊的二元关系

- 集合 $A$ 上的空关系 $\emptyset$ : 空关系即空集
- 全域关系  $E_A: E_A = \{ (x, y) \mid x, y \in A \}$
- 恒等关系  $I_A: I_A = \{ (x, x) \mid x \in A \}$



# 函数是一种特殊的关系

- 函数  $f: A \rightarrow B$
- $R = \{ (x, f(x)) \mid x \in A \}$  是一个从  $A$  到  $B$  的一个关系

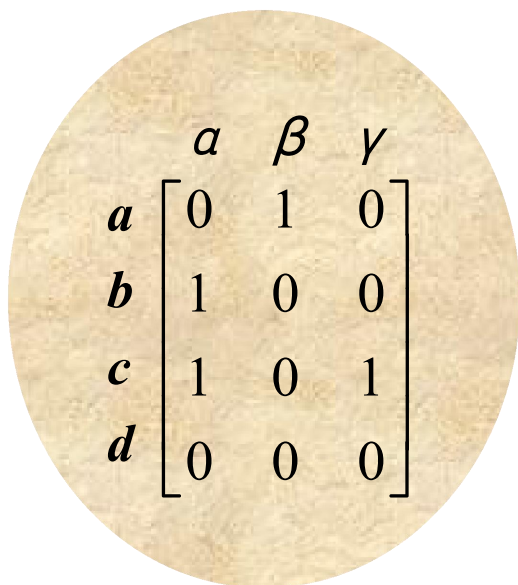
# 关系的表示

假设  $A = \{a, b, c, d\}$ ,  $B = \{\alpha, \beta, \gamma\}$  // 假设为有限集合

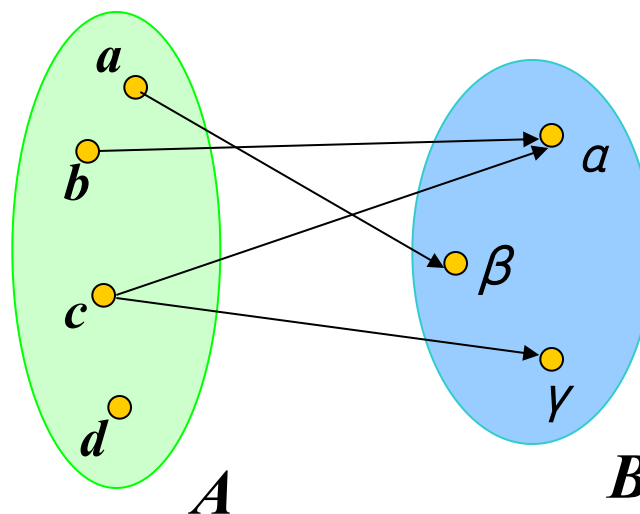
- 集合表示:  $R_1 = \{(a, \beta), (b, \alpha), (c, \alpha), (c, \gamma)\}$

0-1矩阵

有向图



	$a$	$\beta$	$\gamma$
$a$	0	1	0
$b$	1	0	0
$c$	1	0	1
$d$	0	0	0





# 二元关系和有向图

关系  $R \subseteq A \times B$   $\longleftrightarrow$  有向图  $(V_D, E_D)$

$A$ 和 $B$ 是集合  
有序对集合

$$(x, y) \in R$$

若 $A=B$ ,  $R$ 中存在序列:  $(x_1, x_2),$   
 $(x_2, x_3), \dots, (x_{n-1}, x_n)$

顶点集  $V_D = A \cup B$

有向边集  $E_D$

从 $x$ 到 $y$ 有一条边

图 $D$ 中存在从  $x_1$  到  $x_n$  的长  
度为  $n-1$  的通路

# 关系的运算 (1)

- 关系是集合, 所有的集合运算对关系均适用
  - 例子:
    - 自然数集合上: “ $<$ ”  $\cup$  “ $=$ ” 等同于 “ $\leq$ ”
    - 自然数集合上: “ $\leq$ ”  $\cap$  “ $\geq$ ” 等同于 “ $=$ ”
    - 自然数集合上: “ $<$ ”  $\cap$  “ $>$ ” 等同于  $\emptyset$

# 关系的运算 (2)

- 与定义域和值域有关的运算

- $\text{dom } R = \{x \mid \exists y (x,y) \in R\}$

- $\text{ran } R = \{y \mid \exists x (x,y) \in R\}$

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

- $R \uparrow A = \{(x,y) \mid x \in A \wedge xRy\} \subseteq R$

- $R[A] = \{y \mid \exists x (x \in A \wedge (x,y) \in R)\} = \text{ran}(R \uparrow A) \subseteq \text{ran } R$

- 例:  $A = \{1,2,3,4,5\}$ ,  $B = \{1,3,5,6\}$ ,  $A$ 上关系 $R$ :

$$R = \{(1,2), (1,4), (2,3), (3,5), (5,2)\},$$

求  $R \uparrow B$ 、 $R[B]$ 、 $R(1)$ 和 $R(2)$

# 关系的运算 (3)

- 逆运算

- $R^{-1} = \{ (x, y) \mid (y, x) \in R \}$ 
  - 注意: 如果  $R$  是从  $A$  到  $B$  的关系, 则  $R^{-1}$  是从  $B$  到  $A$  的。
- $(R^{-1})^{-1} = R$
- 例子:  $(R_1 \cup R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cup R_2^{-1}$ 
  - $(x, y) \in (R_1 \cup R_2)^{-1} \Leftrightarrow (y, x) \in (R_1 \cup R_2)$
  - $\Leftrightarrow (y, x) \in R_1$  或  $(y, x) \in R_2$
  - $\Leftrightarrow (x, y) \in R_1^{-1}$  或  $(x, y) \in R_2^{-1}$



# 关系的运算 (4)

- 关系的复合 (合成, Composition)

设  $R_1 \subseteq A \times B$ ,  $R_2 \subseteq B \times C$ ,

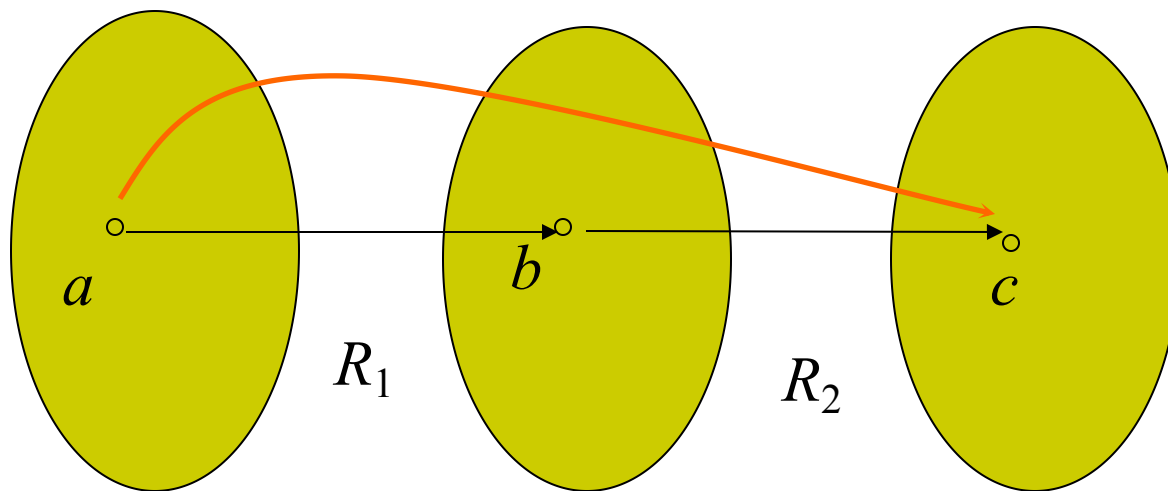
$R_1$  与  $R_2$  的复合 (合成), 记为  $R_2 \circ R_1$ , 定义如下:

$$R_2 \circ R_1 = \{(a, c) \in A \times C \mid \exists b \in B ((a, b) \in R_1 \wedge (b, c) \in R_2)\}$$



# 复合关系的图示

- $(a, c) \in R_2 \circ R_1$  当且仅当  $a \in A, c \in C$ , 且存在  $b \in B$ , 使得  $(a, b) \in R_1, (b, c) \in R_2$





# 关系的复合运算： 举例

- 设  $A = \{a, b, c, d\}$ ,  $R_1, R_2$  为  $A$  上的关系, 其中:

$$R_1 = \{(a, a), (a, b), (b, d)\}$$

$$R_2 = \{(a, d), (b, c), (b, d), (c, b)\}$$

则:

$$R_2 \circ R_1 = \{(a, d), (a, c), (a, d)\}$$

$$R_1 \circ R_2 = \{(c, d)\}$$

$$R_1^2 = \{(a, a), (a, b), (a, d)\}$$



# 关系的复合运算的性质 (1)

- 结合律

- 给定  $R_1 \subseteq A \times B$ ,  $R_2 \subseteq B \times C$ ,  $R_3 \subseteq C \times D$ , 则:

$$(R_3 \circ R_2) \circ R_1 = R_3 \circ (R_2 \circ R_1)$$

- 证明左右两个集合相等.

# 关系的复合运算的性质 (2)

- 复合关系的逆关系

- 给定  $R_1 \subseteq A \times B$ ,  $R_2 \subseteq B \times C$ , 则:

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

- 同样, 证明左右两个集合相等

- $(x, y) \in (R_2 \circ R_1)^{-1} \Leftrightarrow (y, x) \in R_2 \circ R_1 \Leftrightarrow$

$$\exists t \in B ((y, t) \in R_1 \wedge (t, x) \in R_2) \Leftrightarrow$$

$$\exists t \in B ((t, y) \in R_1^{-1} \wedge (x, t) \in R_2^{-1}) \Leftrightarrow$$

$$(x, y) \in R_2^{-1} \circ R_1^{-1}$$



# 关系的复合运算的性质 (3)

- 对集合并运算满足分配律
  - 给定  $F \subseteq A \times B$ ,  $G \subseteq B \times C$ ,  $H \subseteq B \times C$ , 则:  
$$(G \cup H) \circ F = (G \circ F) \cup (H \circ F)$$
- 对集合交运算:  $(G \cap H) \circ F \subseteq (G \circ F) \cap (H \circ F)$ 
  - 注意: 等号不成立。

$$A = \{a\}, B = \{s, t\}, C = \{b\};$$

$$F = \{(a, s), (a, t)\}, G = \{(s, b)\}, H = \{(t, b)\};$$

$$G \cap H = \emptyset, (G \circ F) \cap (H \circ F) = \{(a, b)\}$$

# 0-1 矩阵运算

- 令0-1矩阵 $M_1=[a_{ij}]$ ,  $M_2=[b_{ij}]$ :
  - $C=M_1 \wedge M_2$ :  $c_{ij}=1$  iff.  $a_{ij}=b_{ij}=1$
  - $C=M_1 \vee M_2$ :  $c_{ij}=1$  iff.  $a_{ij}=1$ 或 $b_{ij}=1$
- 令 $r \times s$ 矩阵 $M_1=[a_{ij}]$ ;  $s \times t$ 矩阵 $M_2=[b_{ij}]$ :
  - $C=M_1 \otimes M_2$ :  $c_{ij}=1$  iff.  $\exists k(a_{ik} = 1 \wedge b_{kj} = 1)$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

# 关系运算的矩阵法 (1)

- 命题

$$M_{R_1 \cup R_2} = M_{R_1} \vee M_{R_2}$$

$$M_{R_1 \cap R_2} = M_{R_1} \wedge M_{R_2}$$

$$M_{R_2 \circ R_1} = M_{R_1} \otimes M_{R_2}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$



$$M_{R_2 \circ R_1} = M_{R_1} \otimes M_{R_2}$$

证明:

令  $R_1: X \rightarrow Y; R_2: Y \rightarrow Z$ ;

令  $A = M_{R_1}$ ,  $B = M_{R_2}$ ,  $C = M_{R_2 \circ R_1}$ ,  $D = M_{R_1} \otimes M_{R_2}$  有

$$\begin{aligned} c_{ij} = 1 &\Leftrightarrow \langle x_i, z_j \rangle \in R_2 \circ R_1 \Leftrightarrow \exists y_k \in Y (\langle x_i, y_k \rangle \in R_1 \wedge \langle y_k, z_j \rangle \in R_2) \\ &\Leftrightarrow a_{ik} = 1 \wedge b_{kj} = 1 \Leftrightarrow d_{ij} = 1 \end{aligned}$$

For  $n \geq 2$ , and  $R$  a relation on a finite set  $A$ , we have

$$M_{R^n} = M_R \otimes M_R \otimes \cdots \otimes M_R \quad (n \text{ factors})$$





# 关系的性质：自反性 reflexivity

- 集合 $A$ 上的关系  $R$  是：
  - 自反的 reflexive: 定义为: 对所有的  $a \in A, (a,a) \in R$
  - 反自反的 irreflexive: 定义为: 对所有的  $a \in A, (a,a) \notin R$   
注意区分“非”与“反”
- 设  $A = \{1, 2, 3\}, R \subseteq A \times A$ 
  - $\{(1,1), (1,3), (2,2), (2,1), (3,3)\}$  是自反的
  - $\{(1,2), (2,3), (3,1)\}$  是反自反的
  - $\{(1,2), (2,2), (2,3), (3,1)\}$  既不是自反的, 也不是反自反的



# 自反性与恒等关系

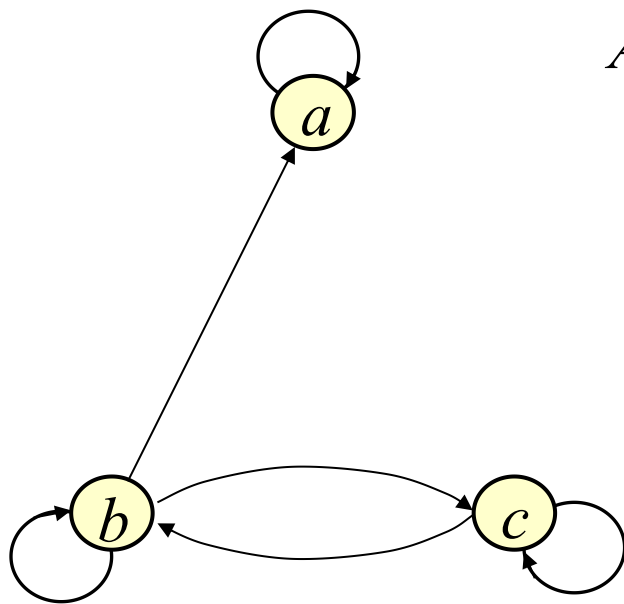
- $R$  是  $A$  上的自反关系  $\Leftrightarrow I_A \subseteq R$ ,

这里  $I_A$  是集合  $A$  上的恒等关系, 即:  $I_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$

直接根据定义证明:

- $\Rightarrow$  只需证明: 对任意  $(a, b)$ , 若  $(a, b) \in I_A$ , 则  $(a, b) \in R$
- $\Leftarrow$  只需证明: 对任意的  $a$ , 若  $a \in A$ , 则  $(a, a) \in R$

# 自反关系的有向图和0-1矩阵



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

$$M_R = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$



# 关系的性质：对称性 Symmetry

- 集合 $A$ 上的关系 $R$ 是：
  - 对称的 **symmetric**: 定义为：若  $(a,b) \in R$ , 则  $(b,a) \in R$
  - 反对称的 **anti-~**: 定义为：若  $(a,b) \in R$  且  $(b,a) \in R$ , 则  $a=b$
- 设  $A=\{1,2,3\}$ ,  $R \subseteq A \times A$ 
  - $\{(1,1),(1,2),(1,3),(2,1),(3,1),(3,3)\}$  是对称的
  - $\{(1,2),(2,3),(2,2),(3,1)\}$  是反对称的



# 理解对称性

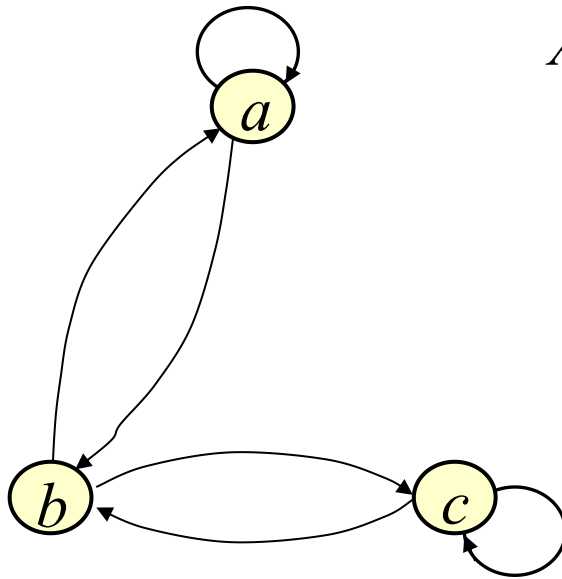
- 关系 $R$ 满足对称性：对任意 $(a,b)$ ，若  $(a,b) \in R$ ，则  $(b,a) \in R$   
关系 $R$ 是对称的  $\Leftrightarrow \forall \langle a,b \rangle (\langle a,b \rangle \in R \Rightarrow \langle b,a \rangle \in R)$
- 注意： $\emptyset$ 是对称关系。
- 反对称并不是对称的否定：  
( 令：  $A = \{1,2,3\}$ ,  $R \subseteq A \times A$  )
  - $\{(1,1), (2,2)\}$  既是对称的，也是反对称的
  - $\emptyset$ 是对称关系，也是反对称关系。



# 对称性与逆关系

- $R$  是集合  $A$  上的对称关系  $\Leftrightarrow R^{-1}=R$ 
  - $\Rightarrow$  证明一个集合等式  $R^{-1}=R$ 
    - 若  $(a,b) \in R^{-1}$ , 则  $(b,a) \in R$ , 由  $R$  的对称性可知  $(a,b) \in R$ , 因此:  $R^{-1} \subseteq R$ ; 同理可得:  $R \subseteq R^{-1}$ ;
  - $\Leftarrow$  只需证明: 对任意的  $(a,b)$  若  $(a,b) \in R$ , 则  $(b,a) \in R$

# 对称关系的有向图和0-1矩阵



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

$$M_R = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$



# 关系的性质：传递性 transitivity

- 集合 $A$ 上的关系 $R$ 是
  - 传递的 transitive: 若  $(a,b) \in R, (b,c) \in R$ , 则  $(a,c) \in R$
- 设  $A = \{1,2,3\}, R \subseteq A \times A$ 
  - $\{(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,3)\}$  传递的
  - $\{(1,2), (2,3), (3,1)\}$  是非传递的
  - $\{(1,3)\}$ ?
  - $\emptyset$ ?

关系  $R$  是传递关系  $\Leftrightarrow \forall (a,b,c) (((a,b) \in R \wedge (b,c) \in R) \Rightarrow (a,c) \in R)$



# 传递性与关系的乘幂

- 关系的复合(乘)运算满足结合律, 可以用  $R^n$  表示

$$R \circ R \circ \dots \circ R \quad (n \text{ 是正整数})$$

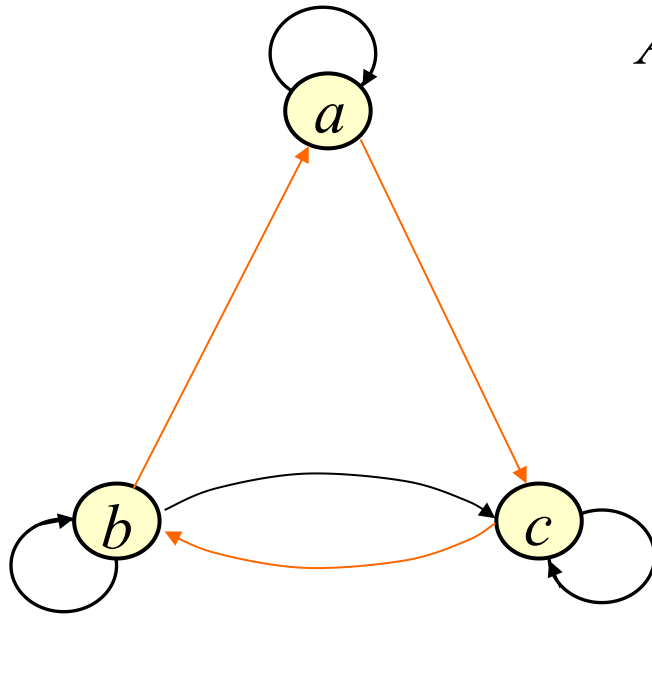
- 命题:  $(a, b) \in R^n$  当且仅当: 存在  $t_1, t_2, \dots, t_{n-1} \in A$ , 满足:  
 $(a, t_1), (t_1, t_2), \dots, (t_{n-2}, t_{n-1}), (t_{n-1}, b) \in R$ 。

- 对  $n \geq 1$  用数学归纳法:  $n=1$ , trivial. 奠基  $n=2$ , 直接由关系复合的定义可得; 归纳基于:  $R^n = R^{n-1} \circ R$

- 集合  $A$  上的关系  $R$  是传递关系  $\Leftrightarrow R^2 \subseteq R$

- 必要性:  $\Rightarrow$  任取  $(a, b) \in R^2$ , 根据上述命题以及  $R$  的传递性可得  $(a, b) \in R$
- 充分性:  $\Leftarrow$  若  $(a, b) \in R, (b, c) \in R$ , 则  $(a, c) \in R^2$ , 由  $R^2 \subseteq R$  可得:  $(a, c) \in R$ , 则  $R$  是传递关系

# 传递关系的有向图和0-1矩阵



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

$$M_R = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$



# 一些常用关系的性质

	$=$	$\leq$	$<$	$ $	$\equiv_3$	$\emptyset$	$E$
自反	✓	✓	✗	✓	✓	✗	✓
反自反	✗	✗	✓	✗	✗	✓	✗
对称	✓	✗	✗	✗	✓	✓	✓
反对称	✓	✓	✓	✓	✗	✓	✗
传递	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓



# 关系运算与性质的保持

	自反	反自反	对称	反对称	传递
$R_1^{-1}$	✓	✓	✓	✓	✓
$R_1 \cap R_2$	✓	✓	✓	✓	✓
$R_1 \cup R_2$	✓	✓	✓	✗	✗
$R_1 \circ R_2$	✓	✗	✗	✗	✗



证: ②  $R$  是反自反的  $\Leftrightarrow (\forall x)(x \in A \rightarrow \langle x, x \rangle \notin R) \Leftrightarrow M_R$  主对角元全为 0.

必要性. (反证法) 设  $R$  在  $A$  上反自反, 但  $R \cap I_A \neq \emptyset$ , 必存在  $\langle x, y \rangle \in R \cap I_A$ , 则

$$\langle x, y \rangle \in R \cap I_A \Rightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle x, y \rangle \in I_A$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge (x = y)$$

$$\Rightarrow \langle x, x \rangle \in R.$$

这与  $R$  是反自反的相矛盾.

充分性. 设  $R \cap I_A = \emptyset$ , 任取  $x \in A$ , 则

$$x \in A \Rightarrow \langle x, x \rangle \in I_A \Rightarrow \langle x, x \rangle \notin R.$$



证: ③ (必要性) 设  $R$  在  $A$  上是传递的. 任取  $\langle x, y \rangle \in R \circ R$ , 有

$$\langle x, y \rangle \in R \circ R \Rightarrow (\exists t)(\langle x, t \rangle \in R \wedge \langle t, y \rangle \in R)$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in R.$$

(由传递性)

所以  $R \circ R \subseteq R$ .

(充分性) 设  $R \circ R \subseteq R$ . 任取  $\langle x, y \rangle \in R$ ,  $\langle y, z \rangle \in R$ , 则

$$\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R \Rightarrow \langle x, z \rangle \in R \circ R$$

$$\Rightarrow \langle x, z \rangle \in R.$$

所以  $R$  是传递的.





# 小结

- 关系：笛卡尔积的子集
- 关系的运算
  - 集合运算；复合运算；逆
- 0-1矩阵运算
- 关系的性质
  - reflexivity, ir- $\sim$ ; symmetry, anti- $\sim$ ; transitivity
  - 图特征；矩阵特征



# 作业

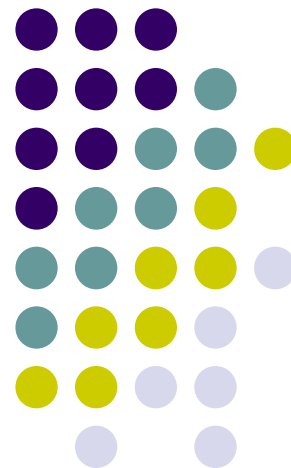
- 教材内容: [Rosen] 2.1.3、8.1 节 8.3 节
- 课后习题:
  - 见课程QQ群



# 函数及其运算

离散数学 - 集合论

南京大学计算机科学与技术系



# 回顾

- 关系：笛卡尔积的子集
- 关系的运算
  - 集合运算；复合运算；逆
- 0-1矩阵运算
- 关系的性质
  - reflexivity, ir- $\sim$ ; symmetry, anti- $\sim$ ; transitivity
  - 图特征；矩阵特征

# 提要

- 函数的定义
- 子集的像
- 单射与满射
- 反函数
- 函数的复合
- 函数加法与乘法





# 函数(function)的定义

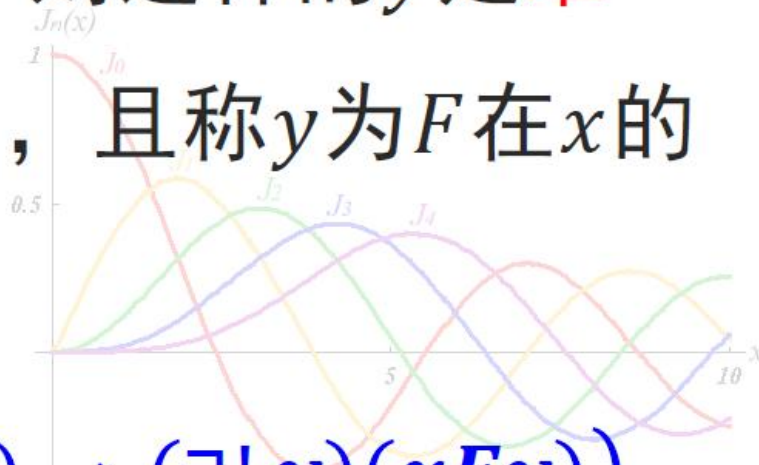
- 设  $A$  和  $B$  为非空集合，从集合  $A$  到  $B$  的函数  $f$  是对元素的一种指派，对  $A$  的每个元素恰好指派  $B$  的一个元素。记作  $f:A \rightarrow B$ 。
  - Well defined(良定义)
  - $f:A \rightarrow B$ : 函数的型构
  - $f$  的定义域 (domain) 是  $A$ ,  $f$  的伴域 (codomain) 是  $B$
  - 如果  $f$  为  $A$  中元素  $a$  指派的  $B$  中元素为  $b$ , 就写成  $f(a)=b$ 。此时, 称  $b$  是  $a$  的像, 而  $a$  是  $b$  的一个原像。
  - $A$  中元素的像构成的集合称为  $f$  的值域 range ( $f$  的像 image)。
- 函数也称为映射(mapping)或变换(transformation)

# 函数的集合定义

- 设 $F$ 为二元关系， $F$ 为函数指：

$$(\forall x, y, z)(x F y \wedge x F z \rightarrow y = z)$$

当 $F$ 为函数，若有 $y$ 使 $x F y$ ，则这样的 $y$ 是唯一的，这时记这样的 $y$ 为 $F(x)$ ，且称 $y$ 为 $F$ 在 $x$ 的值。事实上：



$$F \text{ 为函数} \leftrightarrow (\forall x \in \text{Dom}(F) \rightarrow (\exists! y)(x F y))$$

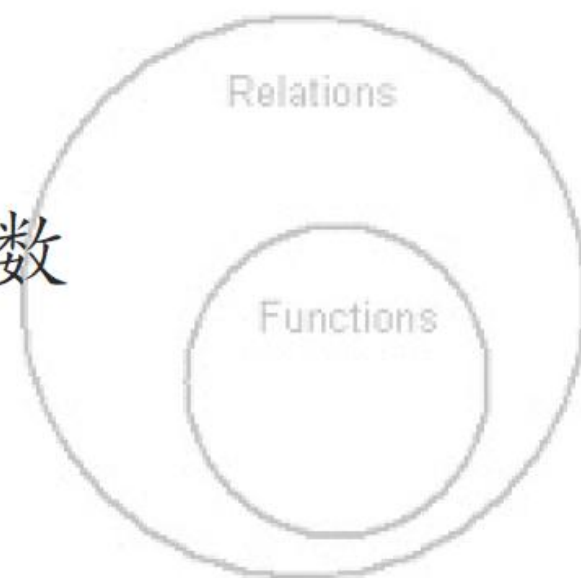
# 函数的集合定义 (续)

■ 例:

$F_1 = \{(1, 2), (3, 2)\}$  为函数

$F_2 = \{(1, 2), (1, 3)\}$  不为函数

$F_3 = \emptyset$  为函数



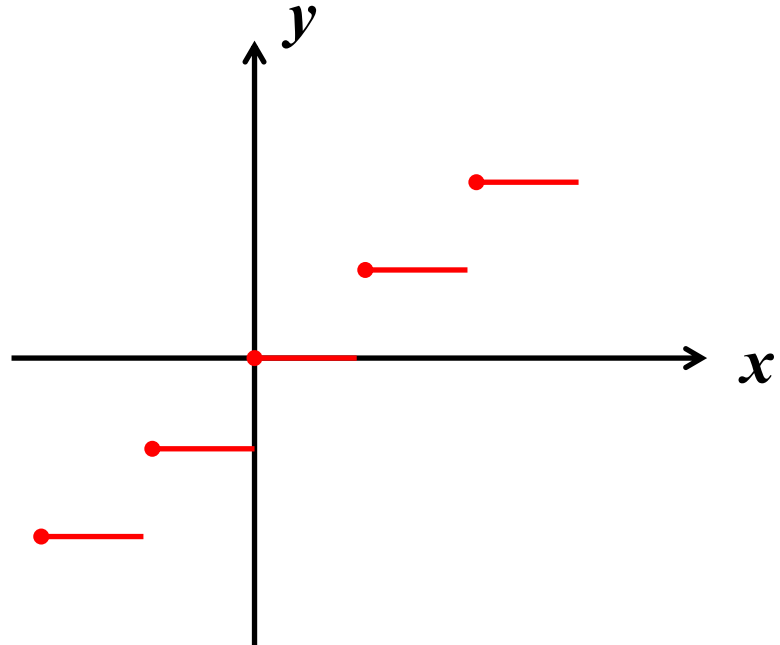
# 函数举例

- 下取整函数  $\lfloor x \rfloor: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{Z}$

Java Program

```
int floor(float real) {...}
```

floor: float  $\rightarrow$  int



- 函数  $f$  的图像:  $\{(a, b) \mid a \in A \wedge f(a) = b\}$



# 函数举例

## ● 某课程成绩

Program

CourseGrade grade(StudentName sname, CourseName cname) {...}

函数原型

Function:

Grade: StudentName × CourseName → CourseGrade

函数型构  
(signature)

姓名	课程	成绩
张明	离散数学	A
李宁	程序设计	B
王琴	数据结构	A
...	...	...



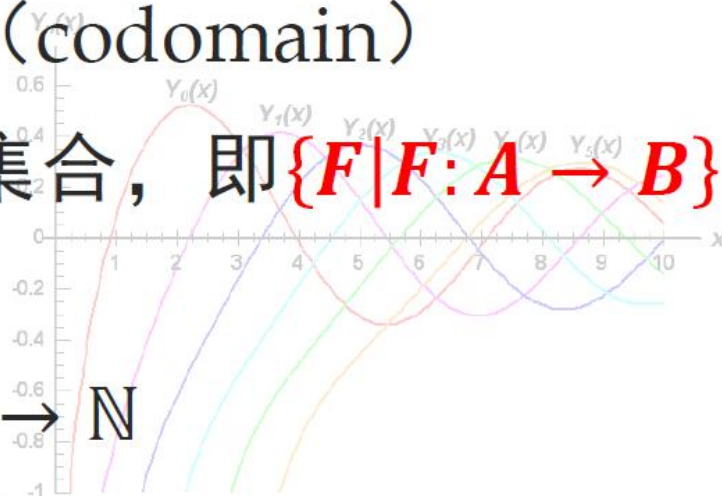


# 函数举例

- 设  $A$  为非空集合,  $A$  上的 恒等函数  $l_A: A \rightarrow A$  定义为
  - $l_A(x) = x, x \in A$
- 设  $U$  为非空集合, 对任意的  $A \subseteq U$ , 特征函数  $\chi_A: U \rightarrow \{0, 1\}$  定义为:
  - $\chi_A(x) = 1, x \in A$
  - $\chi_A(x) = 0, x \in U - A$

# 函数的集合

- **定义**：设  $A$ ,  $B$  为集合,  $F$  为从  $A$  到  $B$  的函数 (记为  $F: A \rightarrow B$ ) 指  $F$  为函数, 且  $\text{Dom}(F) = A$  且  $\text{Ran}(F) \subseteq B$ ,  $A$  称函数  $F$  的**定义域**,  $\text{Ran}(F)$  称  $F$  的**值域**,  $B$  称  $F$  的**陪域** (codomain)
- 记  $B^A$  为  $A$  到  $B$  所有函数集合, 即  $\{F | F: A \rightarrow B\}$ , 读作 “ $B$  上  $A$ ”
- **例**:  $\sin: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $\text{Suc}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$   
 则:  $\sin \in \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ ,  $\text{Suc} \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$



# 函数(function)的相等

- 函数相等  $f=g$  if
  - $\text{dom}(f)=\text{dom}(g)$
  - $\text{codom}(f)=\text{codom}(g)$
  - $\forall x(x \in \text{dom}(f) \rightarrow f(x)=g(x))$



# 函数的相等

■ 命题：设 $|A| = m$ ， $|B| = n$ ，则：

$$|B^A| = |B|^{|A|} = n^m$$

这里约定 $0^0 = 1$ 。注意：当 $|A| = 0$ ， $|B| = 0$ ，即：

$A = B = \emptyset$ 时， $B^A = \{\emptyset\}$ ；空关系本身是一个从空集到任意集合 $S$ （包括空集）的函数，因为它满

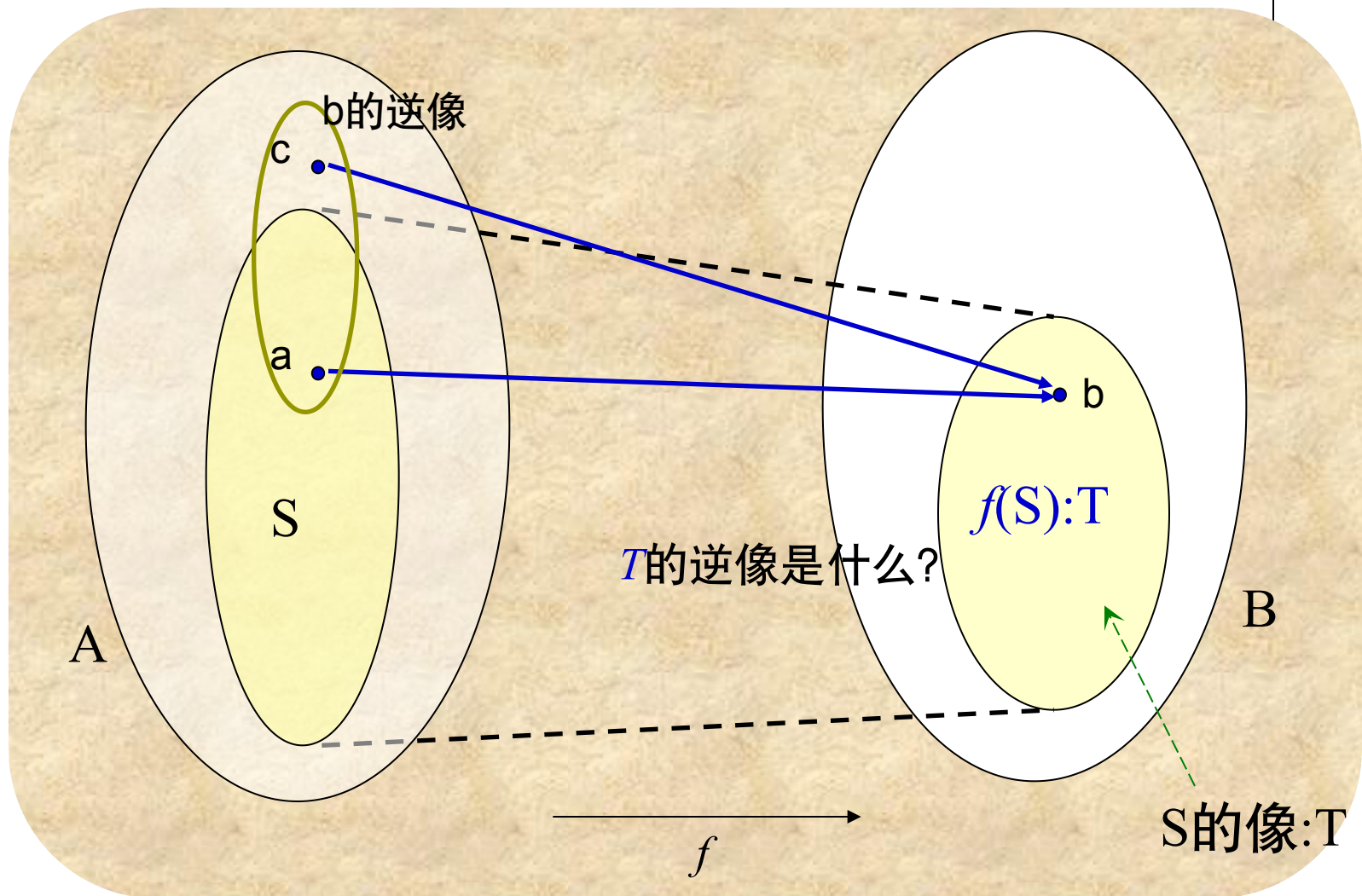
足： $\forall x \in \emptyset \rightarrow (\exists! y \in S)((x, y) \in \emptyset)$



# 子集在函数下的像

- 设  $f$  是从集合  $A$  到  $B$  的函数,  $S$  是  $A$  的一个子集。  
 $S$  在  $f$  下的像, 记为  $f(S)$ , 定义如下:
  - $f(S) = \{ t \mid \exists s \in S (t = f(s)) \}$
- 备注:  $f(A)$  即为  $f$  的值域。

# S的像和逆像



# 并集的像

- 设函数  $f: A \rightarrow B$ , 且  $X, Y$  是  $A$  的子集, 则

$$f(X \cup Y) = f(X) \cup f(Y)$$

- 证明:

- $f(X \cup Y) \subseteq f(X) \cup f(Y)$

对任意的  $t$ , 若  $t \in f(X \cup Y)$ , 则存在  $s \in X \cup Y$ , 满足  $f(s) = t$ ; 假设  $s \in X$ , 则  $t \in f(X)$ , 假设  $s \in Y$ , 则  $t \in f(Y)$ ,  $\therefore t \in f(X) \cup f(Y)$

- $f(X) \cup f(Y) \subseteq f(X \cup Y)$

对任意的  $t$ , 若  $t \in f(X) \cup f(Y)$

情况1:  $t \in f(X)$ , 则存在  $s \in X \subseteq X \cup Y$ , 满足  $f(s) = t$ ,  $\therefore t \in f(X \cup Y)$

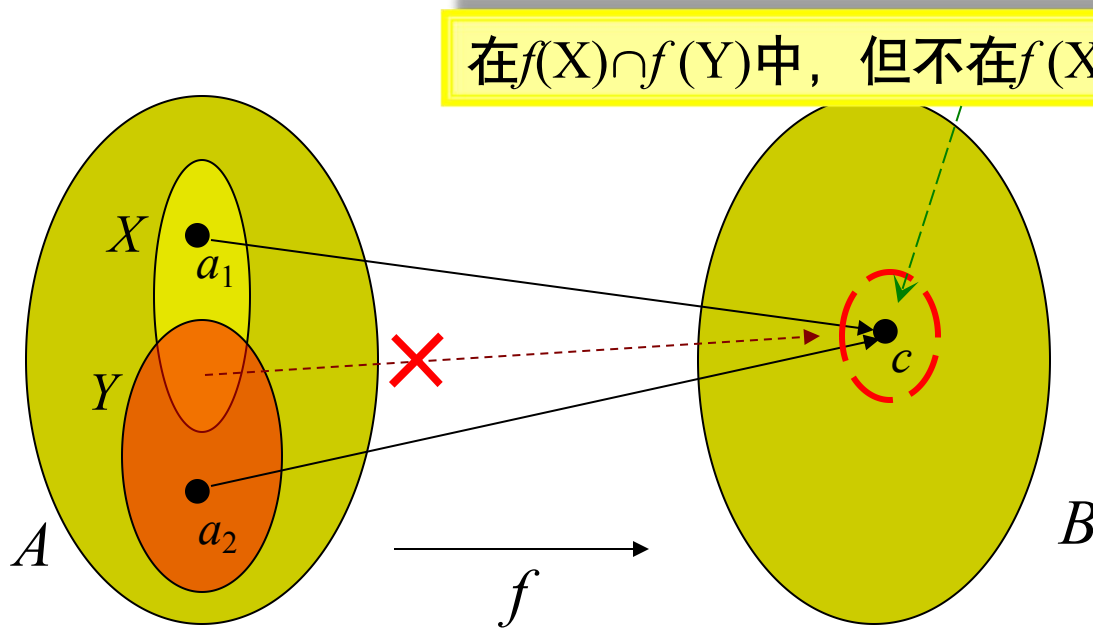
情况2:  $t \in f(Y)$ , 同样可得  $t \in f(X \cup Y)$

$\therefore t \in f(X \cup Y)$



# 交集的像

- 设函数  $f: A \rightarrow B$ , 且  $X, Y$  是  $A$  的子集, 则
  - $f(X \cap Y) \subseteq f(X) \cap f(Y)$





# 函数性质

- $f:A \rightarrow B$  是 **单射**（一对一的）
  - injection, injective function, one-to-one function
  - $\forall x_1, x_2 \in A$ , 若  $x_1 \neq x_2$ , 则  $f(x_1) \neq f(x_2)$
  - //等价的说法:  $\forall x_1, x_2 \in A$ , 若  $f(x_1) = f(x_2)$ , 则  $x_1 = x_2$
  - //另一种等价的说法?
- $f:A \rightarrow B$  是 **满射**（映上的）
  - surjection, surjective function, onto function
  - $\forall y \in B, \exists x \in A$ , 使得  $f(x) = y$
  - //等价的说法:  $f(A) = B$
- $f:A \rightarrow B$  是 **双射**（一一对应）
  - bijection, bijective function, one-to-one correspondence
  - 满射+单射

# 函数性质的证明

- 判断  $f: R \times R \rightarrow R \times R$ ,  $f(\langle x, y \rangle) = \langle x+y, x-y \rangle$  的性质
- 单射?
  - 令  $f(\langle x_1, y_1 \rangle) = f(\langle x_2, y_2 \rangle)$ 
    - $x_1 + y_1 = x_2 + y_2$  且  $x_1 - y_1 = x_2 - y_2$ , 易见:  $x_1 = x_2$  且  $y_1 = y_2$
    - $\langle x_1, y_1 \rangle = \langle x_2, y_2 \rangle$
- 满射?
  - 任取  $\langle a, b \rangle \in R \times R$ , 总存在  $\langle (a+b)/2, (a-b)/2 \rangle$ , 使得
  - $f(\langle (a+b)/2, (a-b)/2 \rangle) = \langle a, b \rangle$



# 函数性质的证明

- 设 $A$ 有限集合,  $f$ 是从 $A$ 到 $A$ 的函数。 $f$ 是单射当且仅当 $f$ 是满射。

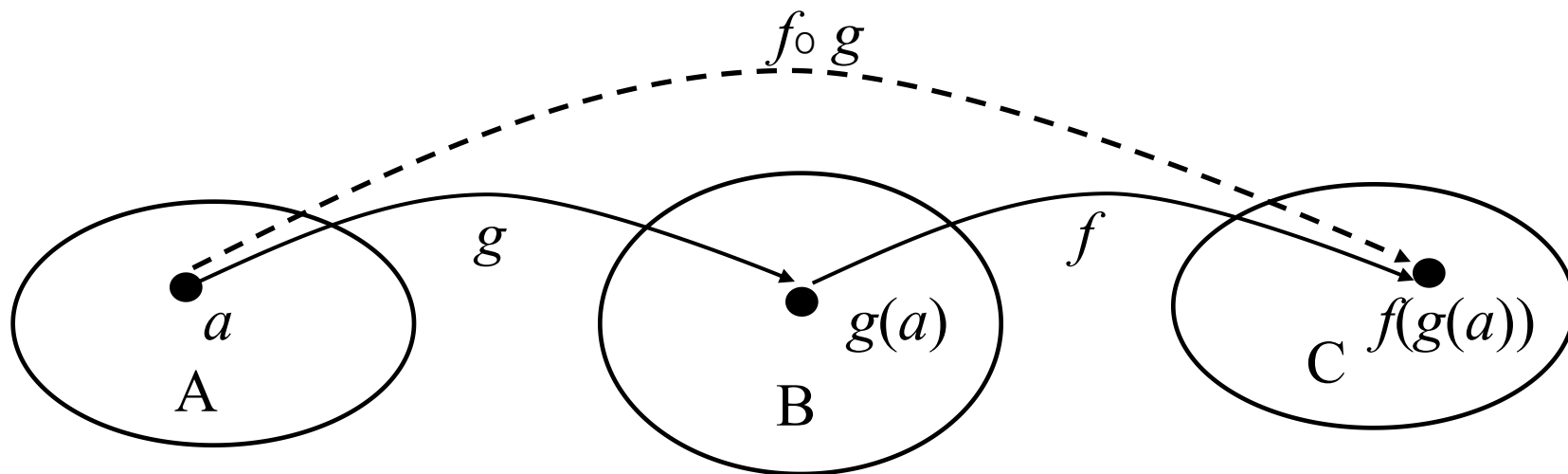


# 反函数

- 设 $f$ 是从A到B的一一对应,  $f$ 的反函数是从B到A的函数, 它指派给B中元素 $b$ 的是A中满足 $f(a)=b$ 的(唯一的)  $a$ 。  $f$ 的反函数记作 $f^{-1}$ 。
- $f(a)=b$  当且仅当  $f^{-1}(b)=a$
- 任何函数都有反函数吗?
- 例子
  - $f:R \times R \rightarrow R \times R, f(\langle x, y \rangle) = \langle x+y, x-y \rangle$
  - $f^{-1}:R \times R \rightarrow R \times R, f^{-1}(\langle x, y \rangle) = \langle ?, ? \rangle$

# 函数的复合

- 设 $g$ 是从 $A$ 到 $B$ 的函数， $f$ 是从 $B$ 到 $C$ 的函数， $f$ 和 $g$ 的复合用 $f \circ g$ 表示，定义为：
  - $(f \circ g)(x) = f(g(x))$ ,  $x \in A$



# 复合运算的性质

- 函数的复合满足结合律

- $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$

- 满射的复合是满射

- 单射的复合是单射

- 双射的复合是双射

- 设 $f$ 是从A到B的双射

- $f^{-1} \circ f = \iota_A$

- $f \circ f^{-1} = \iota_B$

# 复合运算



证

(1) 任取  $c \in C$ , 由  $g: B \rightarrow C$  的满射性,  $\exists b \in B$  使得  $g(b) = c$ .  
对于这个  $b$ , 由  $f: A \rightarrow B$  的满射性,  $\exists a \in A$  使得  $f(a) = b$ .  
由合成定理有

$$f \circ g(a) = g(f(a)) = g(b) = c$$

从而证明了  $f \circ g: A \rightarrow C$  是满射的.



# 复合运算

(2) 假设存在  $x_1, x_2 \in A$  使得

$$f \circ g(x_1) = f \circ g(x_2)$$

由合成定理有

$$g(f(x_1)) = g(f(x_2))$$

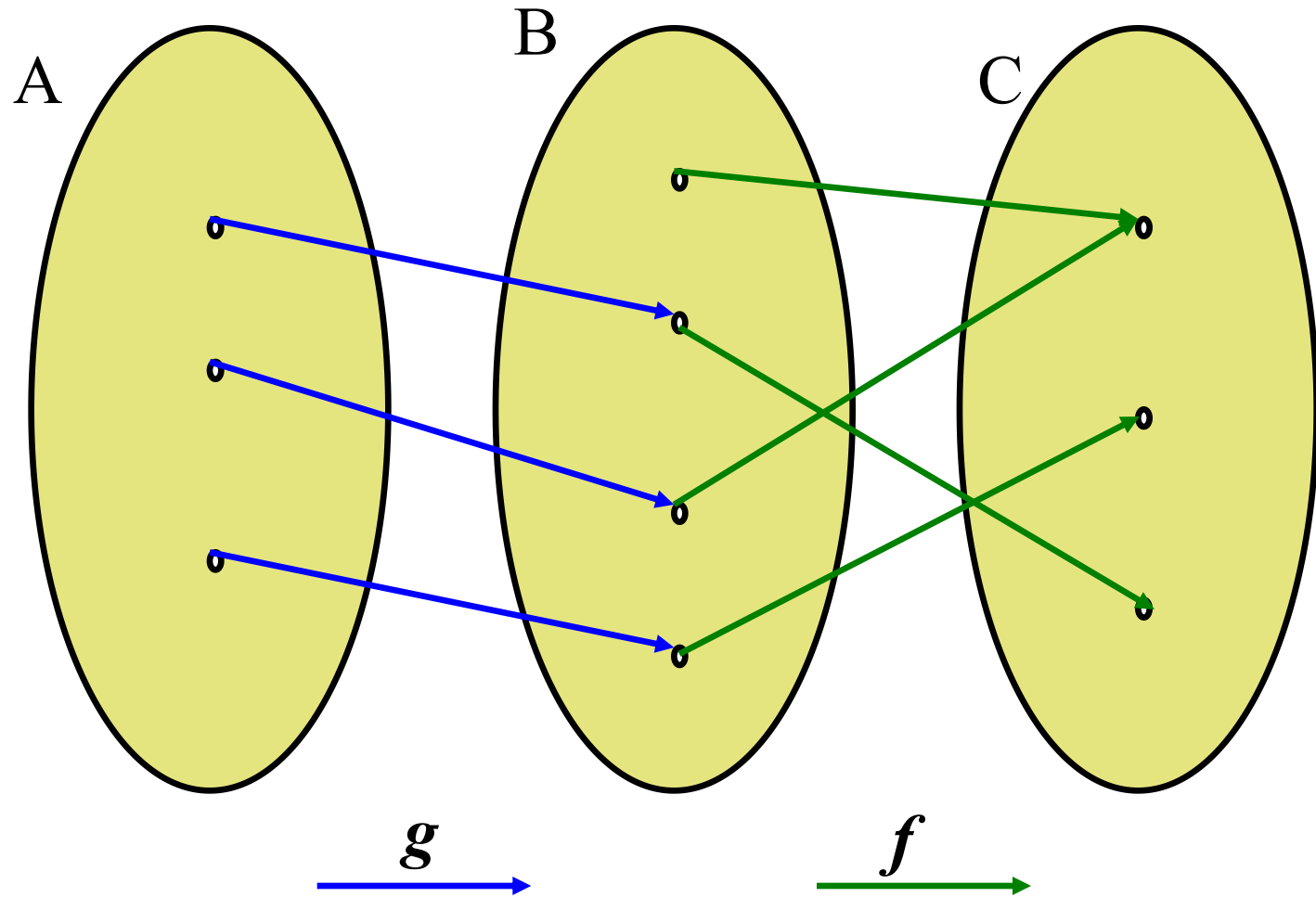
因为  $g: B \rightarrow C$  是单射的, 故  $f(x_1) = f(x_2)$ . 又由于  $f: A \rightarrow B$  也是单射的, 所以  $x_1 = x_2$ . 从而证明  $f \circ g: A \rightarrow C$  是单射的.

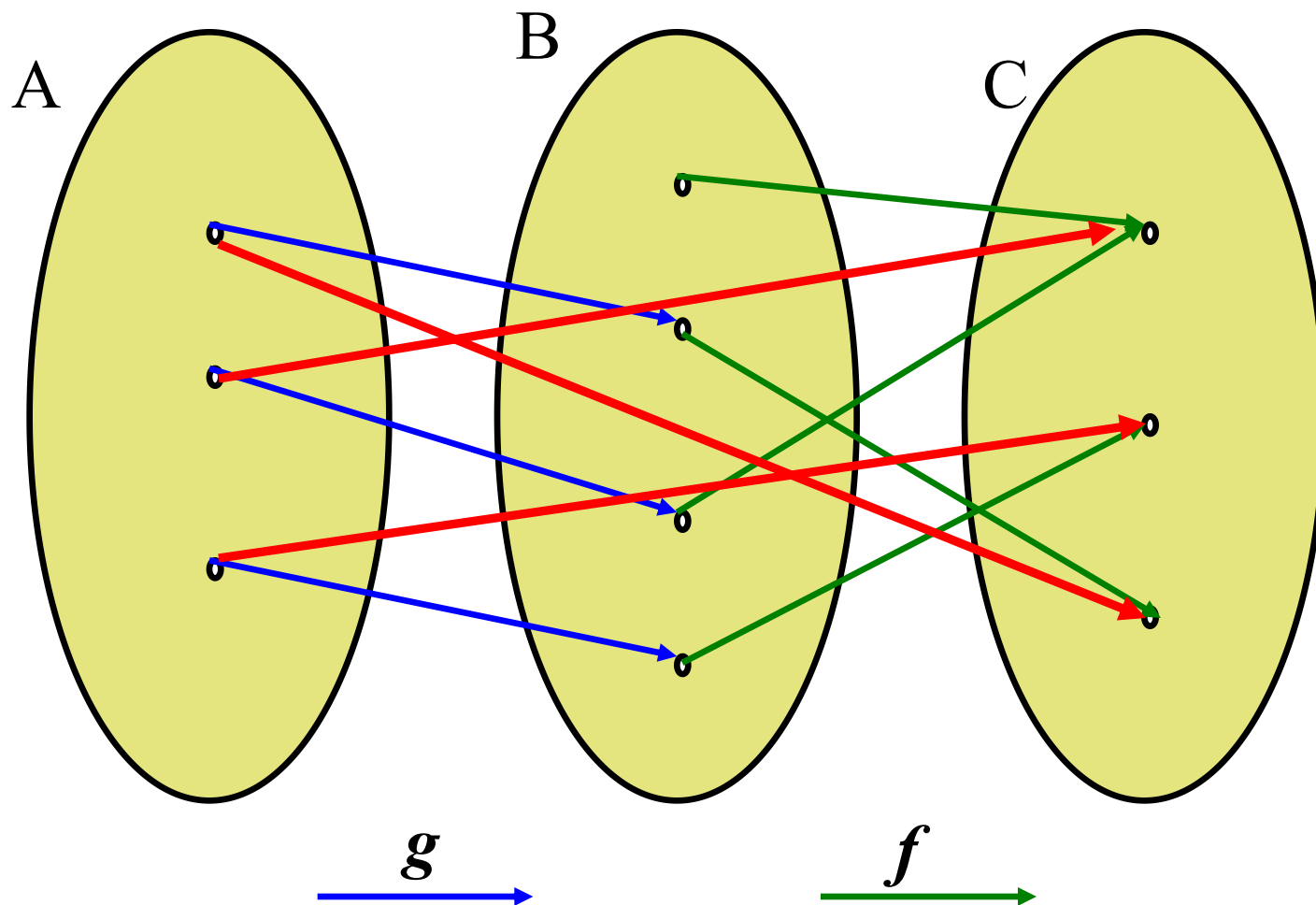
(3) 由 (1) 和 (2) 得证.



# 但是...

- 若  $f \circ g$  是满射，能推出  $f$  和  $g$  是满射吗？
  - $f$  **一定** 是满射，  $g$  **不一定** 是满射。
- 若  $f \circ g$  是单射，能推出  $f$  和  $g$  是单射吗？
  - $g$  **一定** 是单射，  $f$  **不一定** 是单射。







# 函数的加法、乘法

- 设 $f$ 和 $g$ 是从 $A$ 到 $R$ 的函数，那么 $f+g$ 和 $f g$ 也是从 $A$ 到 $R$ 的函数，其定义为
  - $(f+g)(x) = f(x) + g(x)$  ,  $x \in A$
  - $f g(x) = f(x) g(x)$  ,  $x \in A$



# 递增（递减）函数

- 设 $f$ 的定义域和伴域都是实数(或其子集),
- $f$ 是递增的
  - $\forall x \forall y (x < y \rightarrow f(x) \leq f(y))$
- $f$ 是严格递增的
  - $\forall x \forall y (x < y \rightarrow f(x) < f(y))$



# 一个有趣的例子

- 自然数 $1, 2, 3, \dots, n^2+1$ 的任何一种排列中，必然含一个长度不小于 $n+1$ 的严格递增链或严格递减链。
  - $7, 4, 3, 5, 2, 1, 9, 8, 6, 10, 10, 3, 2, 6, 4, 7, 5, 9, 1, 8$
  - 在所给的序列中，以 $k$ 开始的严格递增序列长度为 $I(k)$ ，以 $k$ 开始的严格递减序列长度为 $D(k)$ 。
  - $f: k \rightarrow (I(k), D(k)), k \in \{1, 2, \dots, n^2+1\}$ 
    - $f(7)=(3, 5), f(4)=(4, 4), f(3)=(4, 3), f(5)=(3, 3), f(2)=(3, 2), f(1)=(3, 1)$
    - $f(9)=(2, 3), f(8)=(2, 2), f(6)=(2, 1), f(10)=(1, 1)$
  - $f$ 是单射：对于 $k_1 < k_2$ ，如果 $k_1$ 排在 $k_2$ 前面，则 $I(k_1) > I(k_2)$ ，如果 $k_2$ 排在 $k_1$ 前面，则 $D(k_2) > D(k_1)$ 。
- 反证法：给定任一种排列，假设严格递增与递减序列最大长度均不大于 $n$ ：
  - $f$ 的值域最多有 $n^2$ 个元素
  - $f$ 不可能是单射

# 作业

- 教材[2.3]
  - 见课程主页

