# 关系与函数

#### 回顾

问题1: 什么是集合?

- 集合无定义,通过外延法、概括法描述

问题2:集合的基本概念有哪些?

- 子集、空集、幂集、自然数(归纳集)、笛卡尔积问题3:如何进行集合运算与集合公式证明?

- 集合的交并补、对称差、广义并、广义交

- 集合定义、恒等式、逻辑推演等

# 本节提要

问题1: 什么是关系? 如何表示关系? 如何进行关系运算?

问题2: 什么是函数? 什么是单射、满射函数? 如何进行函数运算?

#### 笛卡尔积(回顾)

- □ 对任意集合A, B笛卡尔积  $A \times B = \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$ □ 例:  $\{1,2,3\} \times \{a,b\} = \{(1, a), (2, a), (3, a), (1, b), (2, b), (3, b)\}$
- $\Box A = \{1,2\}, P(A) \times A = ?$
- □ | *A*|=*m*, | *B*|=*n*, | *A* × *B*|=?
  □ 若*A*, *B*是有限集合,则 | *A*×*B*|= | *A*|×|*B*|

#### 二元关系

- □ 若A, B是集合,从A到B的一个关系R是 $A \times B$ 的一个子集. (R $\subseteq A \times B$ )
  - □关系是集合,可以是空集(空关系)
  - □集合的元素是有序对
  - □ 若A=B: 称为"集合A上的(二元)关系"
  - □例如:常用的数学关系(不大于、整除、集合包含)、网页链接、文章引用、相互认识
  - □n元集合上有多少种不同的关系?

#### 二元关系

- □相关记号:  $令 R \subseteq A \times B$ 
  - □(a,b) ∈ R 可简记为 aRb
  - □(a,b)  $\notin R$  可简记为 ¬aRb 或者 a Rb
  - aRb ∧ bRc 可简记为 aRbRc

#### 特殊的二元关系

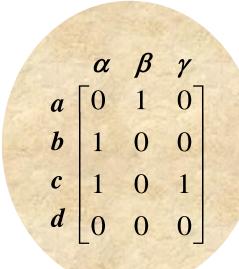
- □集合A上的空关系Ø:空关系即空集
- □ 全域关系  $E_A$ :  $E_A = \{ (x, y) \mid x, y \in A \}$
- □ 恒等关系  $I_A:I_A=\{(x,x)\mid x\in A\}$
- □ 函数 *f*: *A*→*B*

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

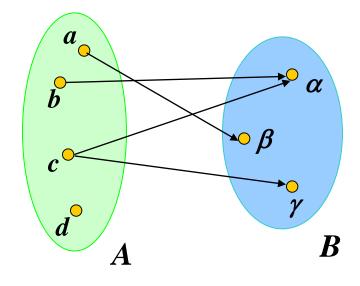
#### 关系的表示

- □ 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



#### 二元关系和有向图

A和B是集合

有序对集合

 $(x,y) \in R$ 

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

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:
  - ■自然数集合上: "<" ∪ "=" 等同于 "≤"
  - ■自然数集合上: "≤" ∩ "≥" 等同于 "="
  - ■自然数集合上: "<" ∩ ">"等同于Ø

#### 关系的运算(2)

- □与定义域和值域有关的运算

  - $\square$  fld  $R = \text{dom } R \cup \text{ran } R$
  - $\square$   $R \uparrow A = \{(x,y) \mid x \in A \land xRy\} \subseteq R$  restriction 也记作  $R \upharpoonright A, R \mid A$
- □ 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↑B、R[B]

### 关系的运算(3)

- □逆运算
  - $R^{-1} = \{ (x, y) \mid (y,x) \in \mathbb{R} \}$ 
    - ■注意:如果R是从A到B的关系,则R<sup>1</sup>是从B到A的。
  - $\square (R^{-1})^{-1} = R$
  - □ 例子:  $(R_1 \cup R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cup R_2^{-1}$ 
    - $(x, y) \in (R_1 \cup R_2)^{-1} \Leftrightarrow (y, x) \in (R_1 \cup R_2)$ 
      - $\Leftrightarrow (y, x) \in R_1 \text{ is } (y, x) \in R_2$
      - $\Leftrightarrow$   $(x, y) \in R_1^{-1} \implies (x, y) \in R_2^{-1}$

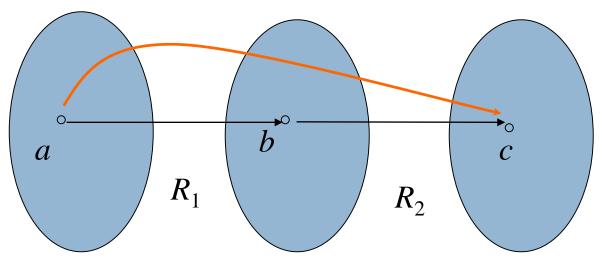
### 关系的运算(4)

□ 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:

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



# 例: 关系的复合运算

口 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:  $R_2 \circ R_1 = \{ (a, d), (a, c) \}$   $R_1 \circ R_2 = \{ (c, d) \}$   $R_1^2 = \{ (a, a), (a, b), (a, d) \}$ 

#### 关系的复合运算的性质

- □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

- □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

#### 关系的复合运算的性质

- □对集合并运算满足分配律
  - □ 给定F⊆A×B, G⊆B×C, H⊆B×C, 则:

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

- □ 对集合交运算: (G ∩ H)∘F ⊆ (G∘F) ∩ (H∘F)
  - □注意: 等号不一点成立。

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

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

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

#### 0-1矩阵运算

- □ 令0-1矩阵M<sub>1</sub>=[a<sub>ij</sub>], M<sub>2</sub>=[b<sub>ij</sub>]:
  - $\Box$  C=M<sub>1</sub>  $\land$  M<sub>2</sub>:  $c_{ij}$ =1 iff.  $a_{ij}$ = $b_{ij}$ =1
  - □  $C=M_1 \lor M_2$ :  $c_{ij}=1$  iff.  $a_{ij}=1$  或 $b_{ij}=1$

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

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

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

- □ 令r×s矩阵M₁=[a¡]; s×t矩阵M₂=[b¡]:
  - □ C=M<sub>1</sub> ⊗M<sub>2</sub>:  $\mathbf{c}_{ij}$ =1 iff.  $\exists k(a_{ik} = 1 \land b_{kj} = 1)$

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

#### 关系运算的矩阵法

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

#### 证明:

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

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

# 本节提要

问题1: 什么是关系? 如何表示关系? 如何进行关系运算?

- 笛卡尔积的子集;集合、矩阵、有向图;逆与复合、矩阵法

问题2:什么是函数?什么是单射、满射函数?如何进行函数运算?

#### 函数

- □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 $f:A \rightarrow B$ 。
  - □  $f:A \rightarrow B$ : 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)

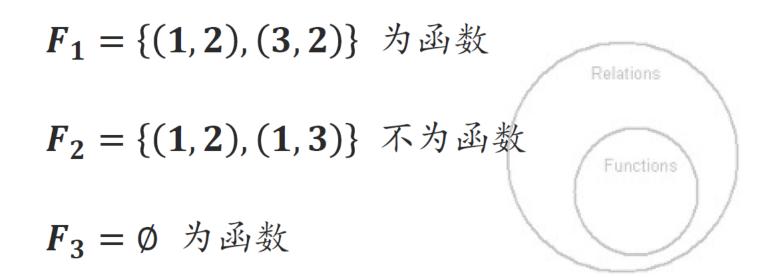
#### 函数是一种特殊的关系

- □ A 和 B 为 非 空 集 合, 若 关 系  $R \subseteq A \times B$  满 足
  - □对于A中的每个元素 a, B中都有且仅有一个元素 b使得 aRb

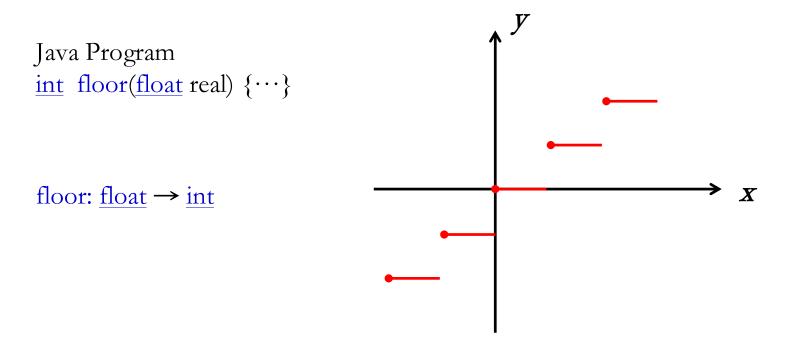
则 R是一个从 A 到 B的函数。

如何用逻辑公式表达上述"有且仅有一个"条件?  $(\forall x, y, z)(xFy \land xFz \rightarrow y = z)$ 

#### ■ 例:



#### □ 下取整函数 $\lfloor x \rfloor$ : $\mathbf{R} \to \mathbf{Z}$



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

#### □某课程成绩

Program

<u>CourseGrade</u> grade(<u>StudentName sname</u>, <u>CourseName cname</u>) {...}

Function:

Grade: <u>StudentName</u> × <u>CourseName</u> → <u>CourseGrade</u>

函数型构 (signature)

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

- □ 设A为非空集合,A上的 恒等函数 $\iota_A$ : $A \rightarrow A$ 定义为 □  $\iota_A(x)=x$ ,  $x \in A$
- □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:
  - $\square \chi_A(x)=1, x \in A$
  - $\square \chi_A(x)=0, x \in U-A$

#### 函数的相等

- □ 函数相等 *f*=gif
  - $\square \operatorname{dom}(f) = \operatorname{dom}(g)$
  - $\square$  codom(f)=codom(g)

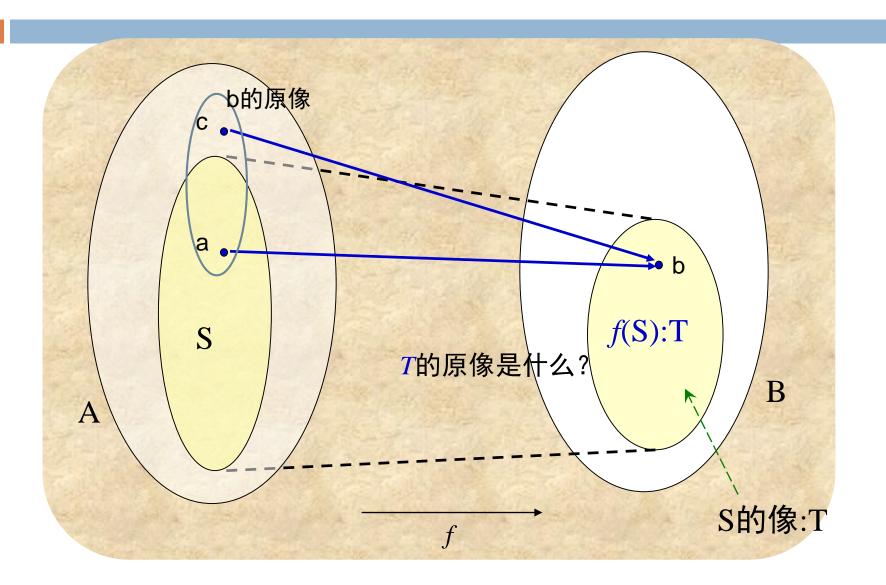
□ 若A和B皆是非空的有限集合,从A到B的不同的函数有多少个?

# 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:

□ 备注: *f*(*A*) 即为 *f*的值域。

# S的像和原像



#### 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te $f(X \cup Y)$ ,则存在se $X \cup Y$ ,满足f(s)=t;假设seX,则tef(X),假设seY,则tef(Y),∴te $f(X) \cup f(Y)$ 

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

对任意的t, 若t $\in f(X)\cup f(Y)$ 

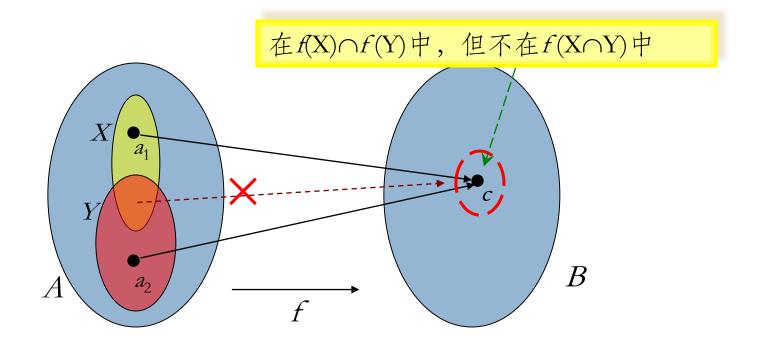
情况1:  $t \in f(X)$ ,则存在 $s \in X \subseteq X \cup Y$ ,满足f(s) = t,  $\therefore t \in f(X \cup Y)$ 

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



#### 特殊类型的函数

- □ *f*:A→B是单射(一对一的)
  - □ injection, injective function, one-to-one function
  - □  $\forall x_1, x_2 \in A, \exists x_1 \neq x_2, \ \bigcup f(x_1) \neq f(x_2)$
  - □ //等价的说法:  $\forall x_1, x_2 \in A$ , 若 $f(x_1) = f(x_2)$ , 则 $x_1 = x_2$
- □ *f*:A→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, 伴域=值域
- □ f:A→B是双射 (一一对应)
  - □ bijection, bijective function, one-to-one correspondence
  - □满射+单射

### 例:特殊类型的函数

$$\Box f: R \to R, f(x) = -x^2 + 2x - 1$$

$$\Box f:Z^{+} \rightarrow R, f(x) = \ln x,$$

$$\Box f: R \rightarrow Z, f(x) = \lfloor x \rfloor,$$

$$\Box f: R \rightarrow R, f(x) = 2x-1,$$

$$\Box f: R^+ \to R^+, f(x) = (x^2+1)/x$$

$$\Box f:R\times R\to R\times R, f(\langle x,y\rangle)=\langle x+y,x-y\rangle,$$
 双射

单射

满射

双射

$$\square f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}, f(\langle x,y \rangle) = |x^2 - y^2|$$

### 例:特殊类型的函数

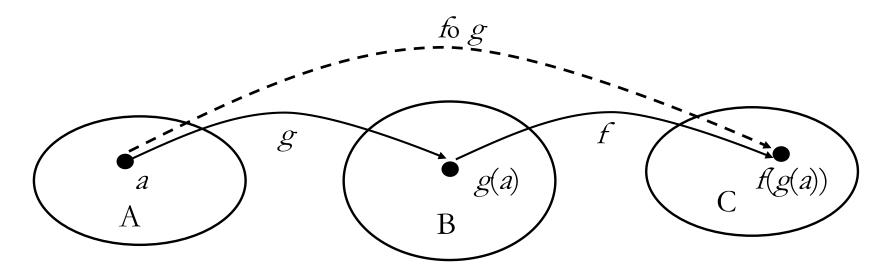
- □ 判断 $f:R\times R\to R\times R$ ,  $f(\langle x,y\rangle)=\langle x+y,x-y\rangle$ 的性质
- □ 单射?
  - - $x_1 + y_1 = x_2 + y_2$ 且 $x_1 y_1 = x_2 y_2$ 易见:  $x_1 = x_2$ 且 $y_1 = y_2$
    - $<_{X_1}, y_1> = <_{X_2}, y_2>$
- □ 满射?
  - □ 任取<a, b> ∈R×R, 总存在<(a+b)/2,(a-b)/2>,使得
  - $\Box f(<(a+b)/2,(a-b)/2>)=<a,b>$

#### 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<sup>-1</sup>(b)=a
  - □ 任何函数都有反函数吗?
    - ■函数f存在反函数当且仅当f是双射函数
- □例子

#### 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fog表示,定义为:
  - $\square (f \circ g)(x) = f(g(x)), \quad x \in A$



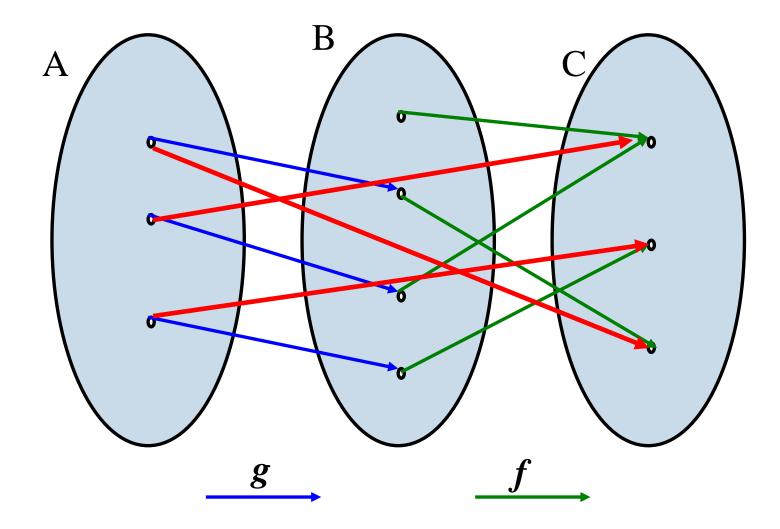
# 复合运算的性质

- □函数的复合满足结合律
  - $\square (f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$
- □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

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

#### 但是…

- □若fog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fog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

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

#### 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
- □ f是严格递增的

#### 例

- □ 自然数1,2,3,···,*n*<sup>2</sup>+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)。
  - □  $f: k \to (I(k), D(k)), k \in \{1, 2, \dots, n^2 + 1\}$ 
    - 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n²个元素
  - □ f不可能是单射

# 本节小结

- 问题1: 什么是关系? 如何表示关系? 如何进行关系运算?
- 笛卡尔积的子集;集合、矩阵、有向图;逆与复合、矩 阵法
- 问题2: 什么是函数? 什么是单射、满射函数? 如何进行函数运算?
- 函数是特殊的关系(所有定义域元素唯一指派); 单射满足若 $f(x_1) = f(x_2)$ ,则 $x_1 = x_2$ ,满射满足f(A) = B;反函数、复合函数

# 作业

□见课程网站