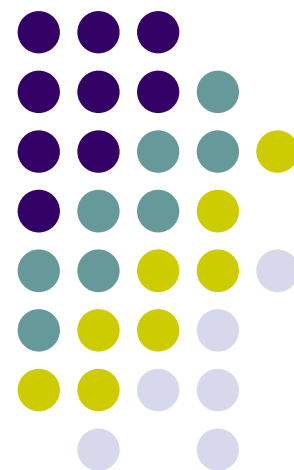


集合论

南京大学计算机科学与技术系





提要

- 基本概念
 - 集合及其描述
- 集合间的相互关系
 - 集合相等、子集关系
- 集合运算
 - 交并补
 - 文氏图



集合的定义

- 直观的定义
 - 一个集合是一组无序的**对象**，这些对象称为这个集合的元素或**成员**。
 - $a \in A$ 表示 a 是集合 A 的一个成员， $a \notin A$ 表示 a 不是 A 的成员。
- Georg Cantor 的描述
 - [English translation] A set is a collection into a whole of definite, distinct objects of our intuition or our thought. The objects are called elements (member) of the set.

Naïve set theory, 朴素集合论



集合的描述

- 穷举列表法：

- $V = \{a, e, i, o, u\}$
- $\{1, 3, 5, 7, 9\}$

- 特性刻画法：

- $\{x \mid P(x)\}$, P ：某种思维、观察中总结出的对象性质
 - $a \in \{x \mid P(x)\} \leftrightarrow P(a)$
- 例： $Z^+ = \{x \in Z \mid x > 0\}$, $Q = \{p/q \mid p \in Z, q \in Z, q \neq 0\}$,
 - $[a, b] = \{x \in R \mid a \leq x \leq b\}$



集合的描述

- 计算规则定义法：

- 设 $a_1=1, a_2=2,$

- 当 $i > 2$ 时, $a_{i+1}=a_i+a_{i-1}$

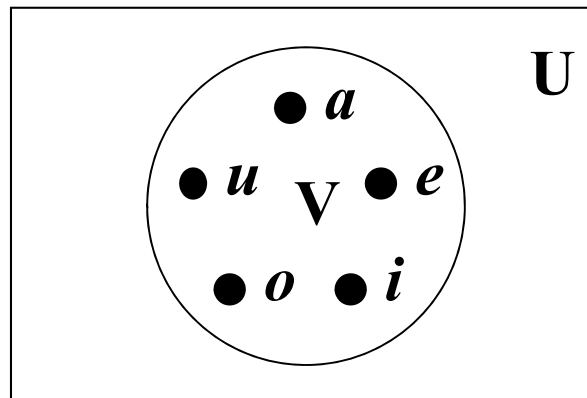
则有：

$$S=\{a_k|k\in I^+\}=\{1,2,3,5,8,13, \dots\dots\}$$



集合的描述

- 文氏图（Venn diagrams）//John Venn
 - 文氏图是研究集合运算时的形象、直观工具。
 - 矩形内部表示全集，与它相关的集合均用圆形表示在矩形内。





特殊符号

- 本书中规定的几个表示特定集合的符号。
 - \mathbf{R} : 实数集合
 - \mathbf{Q} : 有理数集合
 - \mathbf{I} : 整数集合
 - \mathbf{I}^+ : 正整数集合
 - \mathbf{N} : 自然数集合 $\{0, 1, 2, \dots\}$
 - $\mathbf{N}_m (m \geq 1)$: 集合 $\{0, 1, \dots, m-1\}$



集合的大小

- 有限集合及其基数

- 若S恰有 n 个不同的元素， n 是自然数，就说S是有限集合，而 n 是S的基数，记作 $|S|=n$ 。

- 无限集合

- 如果一个集合不是有限的，就说它是无限的。



集合相等、子集关系

- 定义：集合**相等**当且仅当它们有同样的元素
 - **$A=B$** 当且仅当 $\forall x(x \in A \leftrightarrow x \in B)$ //外延原则
- 定义：集合A称为集合B的**子集**，记作 $A \subseteq B$
 - $\forall x (x \in A \rightarrow x \in B)$
 - 如果 $A \subseteq B$, 但 $A \neq B$ ，则A是B的**真子集**，记作 $A \subset B$
- 定理：对任意集合A和B, $A=B$ 当且仅当：
 - $A \subseteq B$, 且 $B \subseteq A$



子集关系的一个性质

- 证明：如果 $X \subseteq Y$ 且 $Y \subseteq Z$, 则 $X \subseteq Z$
- 要证明：“对任意的 a , 如果 $a \in X$, 则 $a \in Z$ ”
- 证明：
 - 对任意的 $a \in X$
 - 根据已知的 “ $X \subseteq Y$ ”, 可得: $a \in Y$
 - 根据已知的 “ $Y \subseteq Z$ ”, 可得: $a \in Z$
 - 所以, $\forall a (a \in X \rightarrow a \in Z)$, 即 $X \subseteq Z$



空集

- 存在一个没有任何元素的集合：空集 \emptyset
- 关于空集的一些性质：
 - 空集是任何集合的子集。
 - $\emptyset \subseteq A$ ，即 $\forall x(x \in \emptyset \rightarrow x \in A)$
 - 空集是唯一的，可以用 \emptyset 表示
 - 如果 \emptyset_1, \emptyset_2 都是空集，则 $\emptyset_1 \subseteq \emptyset_2$ 和 $\emptyset_2 \subseteq \emptyset_1$ 均为真

全集

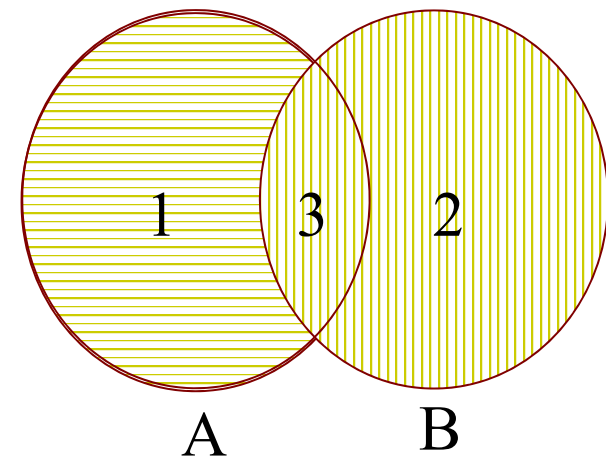


- 如果所涉及的集合都是某个集合 U 的子集，则称 U 为全集。
 - 例： U 可以是全体整数集合，自然数集合等等。



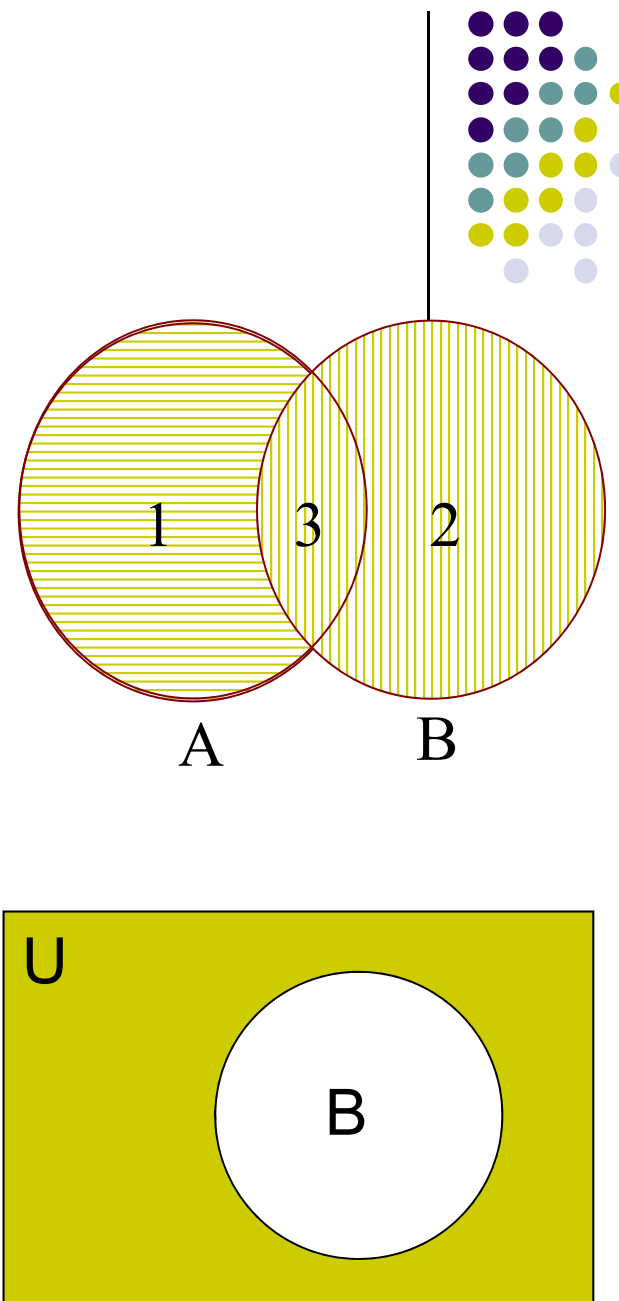
集合运算的定义

- 运算定义的基本方式：将结果定义为一个新的集合
 - 并： $A \cup B = \{ x \mid x \in A \vee x \in B \}$
 - 并集： $\{1, 2, 3\}$
 - 交： $A \cap B = \{ x \mid x \in A \wedge x \in B \}$
 - 交集： $\{3\}$



相对补（差）

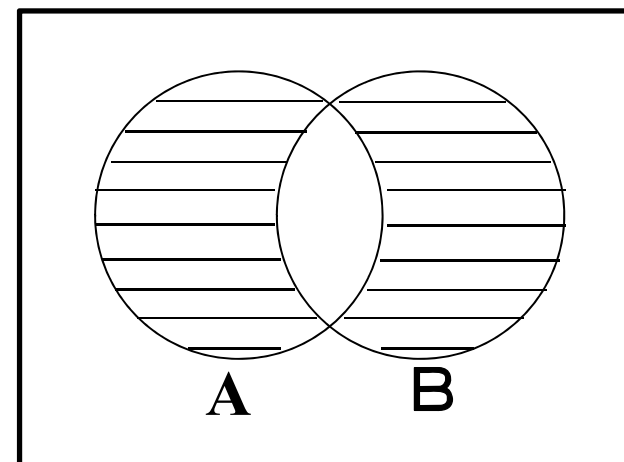
- B对于A的补集
 - $A-B = \{ x \mid x \in A \wedge x \notin B \}$
- 举例， $A-B = \{1\}$
- 全集U与B的差：U-B称为B的“补集”，记为 $\sim B$
 - $x \in \sim B \leftrightarrow x \notin B$



对称差



- 对称差
 - $A \oplus B = (A - B) \cup (B - A)$
- 证明: $A \oplus B = (A \cup B) - (A \cap B)$
 - $(A - B) \cup (B - A) \subseteq (A \cup B) - (A \cap B)$
 - $(A \cup B) - (A \cap B) \subseteq (A - B) \cup (B - A)$



幂集



- S是一个集合，S的幂集是S的所有子集的集合

- $\rho(S) = \{x \mid x \subseteq S\}$

- 举例

- $\rho(\{a, b\}) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$

- $\rho(\emptyset) = \{\emptyset\}$

If $\rho(A) \subseteq \rho(B)$, then $A \subseteq B$

$$\mathcal{P}(X)$$

$$\mathcal{P}(X)$$

$$\mathcal{P}(X)$$

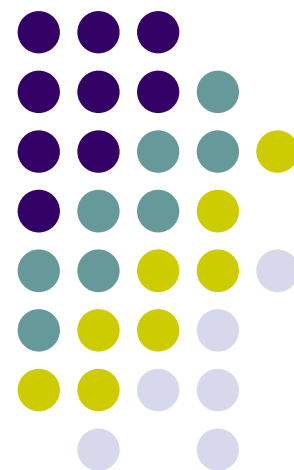
$$\mathcal{P}(X)$$

$$\mathbb{P}(X)$$

$$P(X)$$

关系

南京大学计算机科学与技术系





提要

- 二元关系
 - 关系的定义
 - 关系的表示
- 关系的性质
- 关系的运算
 - 关系的闭包
- 等价关系
- 偏序关系



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, $|A \times B| = |A| \times |B|$



p.14 例2-1

- 令 $A=\{1,2\}$, $B=\{a,b,c\}$, $C=\emptyset$ 则
 - $A \times B = \{(1,a), (1,b), (1,c), (2,a), (2,b), (2,c)\}$
 - $B \times A = \{(a,1), (a,2), (b,1), (b,2), (c,1), (c,2)\}$
 - $A \times C = \emptyset$



(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

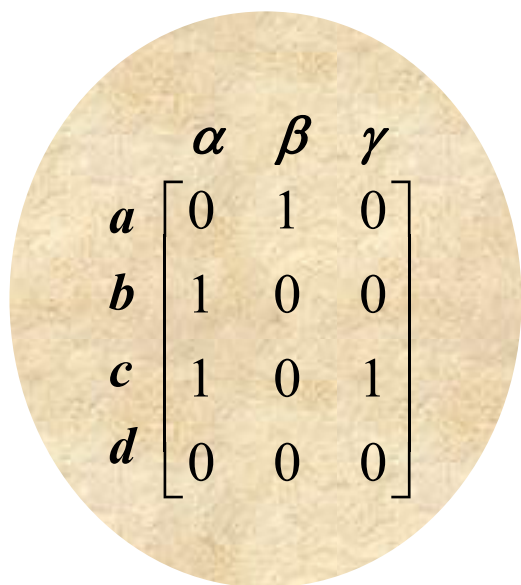


关系的表示

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

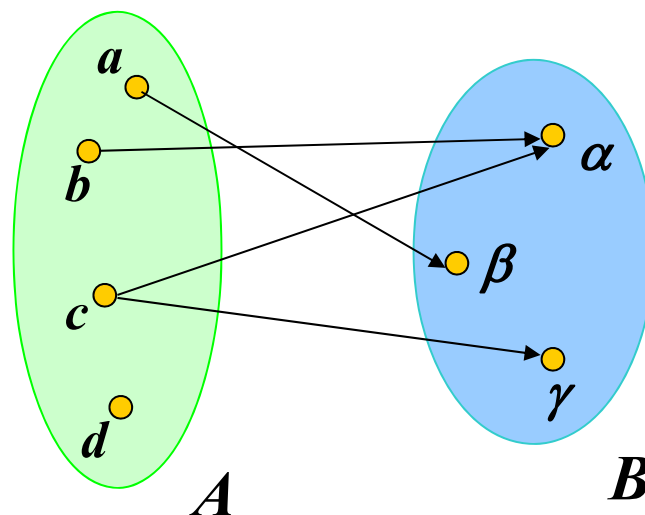
- 集合表示: $R_1=\{(a, \beta), (b, \alpha), (c, \alpha), (c, \gamma)\}$

0-1矩阵



	α	β	γ
a	0	1	0
b	1	0	0
c	1	0	1
d	0	0	0

有向图



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 $(a, a) \in R$



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 $(b,a) \in R$

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



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}	✓	✓	✓	✓	✓
$R_1 \cap R_2$	✓	✓	✓	✓	✓
$R_1 \cup R_2$	✓	✓	✓	✗	✗
$R_1 \circ R_2$	✓	✗	✗	✗	✗



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
 - $\text{dom } R = \{x \mid \exists y (x,y) \in R\}$
 - $\text{ran } R = \{y \mid \exists x (x,y) \in R\}$
 - $R \uparrow A = \{(x,y) \mid x \in A \wedge xRy\} \subseteq R$
 - $R[A] = \{y \mid \exists x (x \in A \wedge (x,y) \in R)\} = \text{ran}(R \uparrow A) \subseteq \text{ran } R$
- 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: $(R_1 \cup R_2)^{-1} = R_1^{-1} \cup R_2^{-1}$

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

- $\Leftrightarrow (y, x) \in R_1 \text{ 或 } (y, x) \in R_2$

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



关系的运算（4）

- 关系的复合（合成, Composition）

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

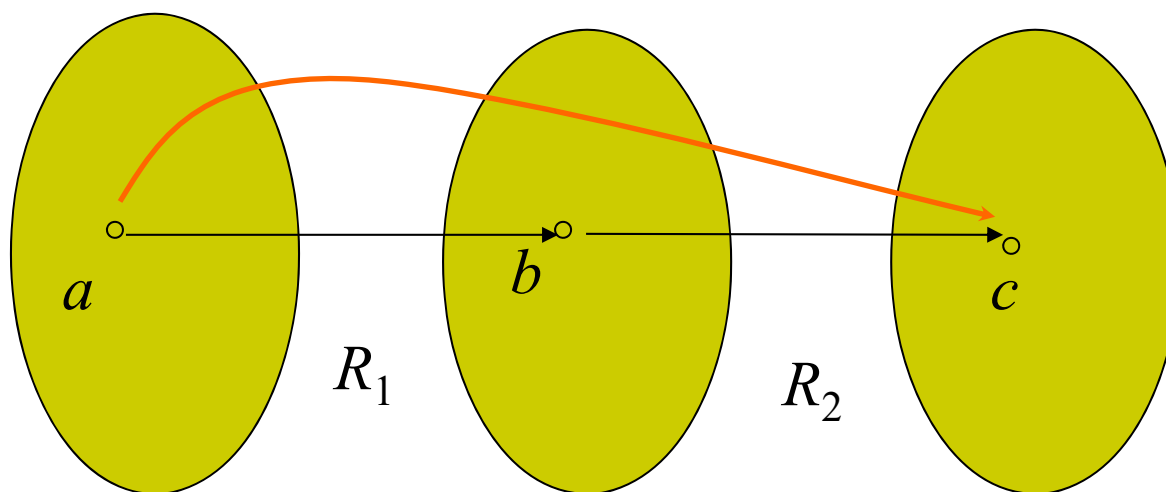
R_1 与 R_2 的复合（合成）, 记为 $R_2 \circ R_1$, 定义如下:

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



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)

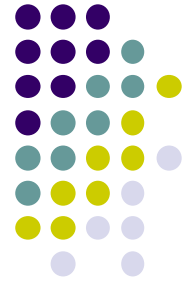
- 复合关系的逆关系

- 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。
$$A = \{a\}, B = \{s, t\}, C = \{b\};$$
$$F = \{(a, s), (a, t)\}, G = \{(s, b)\}, H = \{(t, b)\};$$
$$G \cap H = \emptyset, (G \circ F) \cap (H \circ F) = \{(a, b)\}$$



关系的闭包：一般概念

- 设 R 是集合 A 上的关系， P 是给定的某种性质（如：自反、对称、传递），满足下列所有条件的关系 R_1 称为 R 的关于 P 的闭包：
 - $R \subseteq R_1$
 - R_1 满足性质 P
 - 如果存在集合 A 上的关系 R' ， R' 满足性质 P 并包含 R ，则 $R_1 \subseteq R'$
- 自反闭包 $r(R)$ 、对称闭包 $s(R)$ 、传递闭包 $t(R)$



自反闭包的定义

- 设 R 的是集合 A 上的关系，其自反闭包 $r(R)$ 也是 A 上的关系，且满足：
 - $r(R)$ 满足自反性；
 - $R \subseteq r(R)$;
 - 对 A 上的任意关系 R' ，若 R' 也满足自反性，且也包含 R ，则 $r(R) \subseteq R'$
- 例子
 - 令 $A = \{1, 2, 3\}$, $R = \{(1, 1), (1, 3), (2, 3), (3, 2)\}$ 。则 $r(R) = \{(1, 1), (1, 3), (2, 3), (3, 2), (2, 2), (3, 3)\}$ 。



自反闭包的计算公式

- $r(R) = R \cup I_A$, I_A 是集合 A 上的恒等关系
(证明所给表达式满足自反闭包定义中的三条性质)
 1. 对任意 $x \in A$, $(x, x) \in I_A$, 因此, $(x, x) \in R \cup I_A$
 2. $R \subseteq R \cup I_A$
 3. 设 R' 集合 A 上的自反关系, 且 $R \subseteq R'$, 则对任意 $(x, y) \in R \cup I_A$, 有 $(x, y) \in R$, 或者 $(x, y) \in I_A$ 。
对两种情况, 均有 $(x, y) \in R'$, 因此, $R \cup I_A \subseteq R'$



对称闭包的计算公式

- $s(R) = R \cup R^{-1}$, 这里 R^{-1} 是 R 的逆关系
 - $s(R)$ 是对称的。对任意 $x, y \in A$, 如果 $(x, y) \in s(R)$, 则 $(x, y) \in R$ 或者 $(x, y) \in R^{-1}$, 即 $(y, x) \in R^{-1}$, 或者 $(y, x) \in R$, $\therefore (y, x) \in s(R)$
 - $R \subseteq s(R)$
 - 设 R' 是集合 A 上的对称关系, 并且 $R \subseteq R'$, 则对任意 $(x, y) \in s(R)$, 有 $(x, y) \in R$, 或者 $(x, y) \in R^{-1}$.
 - 情况1: $(x, y) \in R$, 则 $(x, y) \in R'$
 - 情况2: $(x, y) \in R^{-1}$, 则 $(y, x) \in R$, 于是 $(y, x) \in R'$ 。根据 R' 的对称性: $(x, y) \in R'$

因此, $s(R) \subseteq R'$



连通关系

- R 是集合 A 上的关系
- 定义集合 A 上的“ R 连通”关系 R^* 如下：
 - 对任意 $a, b \in A$, $a R^* b$ 当且仅当：存在 $t_1, t_2 \dots t_k \in A$ (k 是正整数), 满足 $(a, t_1) \in R; (t_1, t_2) \in R; \dots; (t_k, b) \in R$ 。(可以表述为：从 a 到 b 之间存在长度至少为1的通路)
 - 显然：对任意 $a, b \in A$, $a R^* b$ 当且仅当存在某个正整数 k , 使得 $a R^k b$ 。
 - 于是：
$$R^* = R^1 \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots R^i \cup \dots = \bigcup_{k=1}^{\infty} R^k$$

传递闭包



$$t(R) = R^*$$

1. 若 $(x, y) \in R^*$, $(y, z) \in R^*$, 则有 s_1, s_2, \dots, s_j 以及 t_1, t_2, \dots, t_k ,
满足: $(x, s_1), \dots, (s_j, y), (y, t_1), \dots, (t_k, z) \in R$,
因此, $(x, z) \in R^*$.
2. $R \subseteq R^*$
3. 设 R' 是集合 A 上的传递关系, 且包含 R 。若 $(x, y) \in R^*$,
则有 t_1, t_2, \dots, t_k , 满足: $(x, t_1), \dots, (t_k, y) \in R$,
于是 $(x, t_1), (t_1, t_2), \dots, (t_k, y) \in R'$
根据 R' 的传递性, $(x, y) \in R'$.



利用公式证明闭包相等

- 证明: $r(s(R)) = s(r(R))$
 - $r(s(R)) = r(R \cup R^{-1})$
$$= (R \cup R^{-1}) \cup I_A$$
$$= (R \cup I_A) \cup (R^{-1} \cup I_A^{-1}) \quad (\text{注意: } I_A = I_A^{-1}, \text{ 并用等幂率})$$
$$= (R \cup I_A) \cup (R \cup I_A)^{-1}$$
$$= s(R \cup I_A)$$
$$= s(r(R))$$

注意: $r(s(R))$ 一般省略为 $rs(R)$



等价关系的定义

- 满足性质：自反、对称、传递。
- “等于”关系的推广
- 例子
 - 对3同余关系: $R \subseteq \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$, xRy 当且仅当 $\frac{|x - y|}{3}$ 是整数。
 - $R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$, xRy iff 存在正整数 k, l , 使得 $x^k = y^l$ 。
 - 自反: 若 x 是任意自然数, 当然 $x^k = x^k$;
 - 对称: 若有 k, l , 使 $x^k = y^l$; 也就有 l, k , 使 $y^l = x^k$;
 - 传递: 若有 k, l , 使 $x^k = y^l$; 并有 m, n , 使 $y^n = z^m$; 则有 $x^{kn} = z^{ml}$



等价类

- R 是非空集合 A 上的等价关系, $\forall x \in A$, 等价类 $[x]_R = \{y \mid y \in A \wedge xRy\}$
- 每个等价类是 A 的一个非空子集。
- 例子: 对3同余关系: $R \subseteq \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$, xRy 当且仅当 $\frac{|x-y|}{3}$ 是整数。
 - 3 个等价类: $[0] = \{\dots, -6, -3, 0, 3, 6, 9, \dots\};$
 $[1] = \{\dots, -5, -2, 1, 4, 7, \dots\};$
 $[2] = \{\dots, -4, -1, 2, 5, 8, 11, \dots\}$



等价类的代表元素

- 对于等价类 $[x]_R = \{ y \mid y \in A \wedge xRy \}$, x 称为这个等价类的代表元素.
- 其实, 该等价类的每个元素都可以做代表元素:
若 xRy , 则 $[x] = [y]$
 - 证明: 对任意元素 t , 若 $t \in [x]$, 则 xRt , 根据 R 的对称性与传递性, 且 xRy , 可得 yRt , 因此 $t \in [y]$, $\therefore [x] \subseteq [y]$; 同理可得 $[y] \subseteq [x]$ 。



商集

- R 是非空集合 A 上的等价关系, $\forall x \in A$, 则其所有等价类的集合称为 **商集**, A/R
- 集合 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 上的恒等关系 I_A 是等价关系, 商集 $A/I_A = \{\{a_1\}, \{a_2\}, \dots, \{a_n\}\}$
- 定义自然数集的笛卡儿乘积上的关系 R :
$$(a, b)R(c, d) \text{ 当且仅当 } a+d=b+c$$

证明这是等价关系, 并给出其商集.

等价关系的一个例子



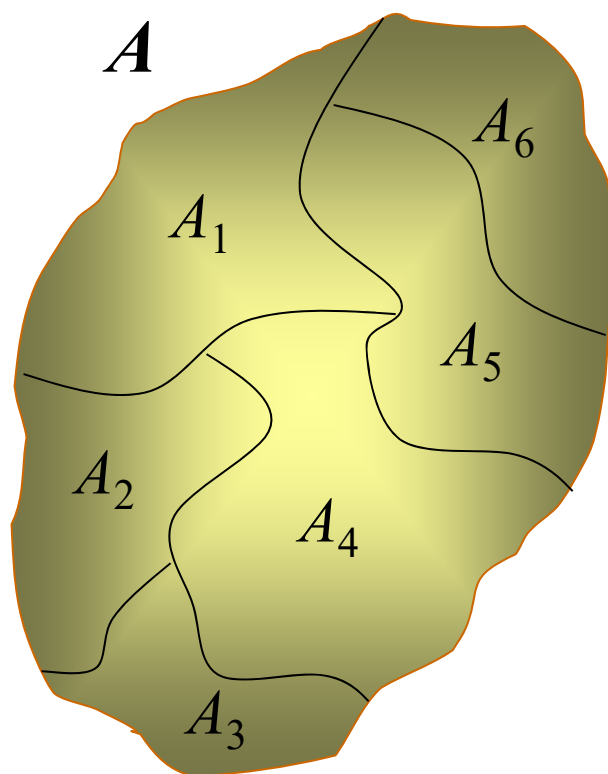
- R_1, R_2 分别是集合 X_1, X_2 上的等价关系。定义 $X_1 \times X_2$ 上的关系 S :

$$(x_1, x_2) S (y_1, y_2) \text{ 当且仅当 } x_1 R_1 y_1 \text{ 且 } x_2 R_2 y_2$$

- 证明: S 是 $X_1 \times X_2$ 上的等价关系
 - [自反性] 对任意 $(x, y) \in X_1 \times X_2$, 由 R_1, R_2 满足自反性可知, $(x, x) \in R_1$, $(y, y) \in R_2$; $\therefore (x, y) S (x, y)$; S 自反。
 - [对称性] 假设 $(x_1, x_2) S (y_1, y_2)$, 由 S 的定义以及 R_1, R_2 满足对称性可知: $(y_1, y_2) S (x_1, x_2)$; S 对称。
 - [传递性] 假设 $(x_1, x_2) S (y_1, y_2)$, 且 $(y_1, y_2) S (z_1, z_2)$, 则 $x_1 R_1 y_1, y_1 R_1 z_1$, $x_2 R_2 y_2, y_2 R_2 z_2$, 由 R_1, R_2 满足传递性可知: $x_1 R_1 z_1$, 且 $x_2 R_2 z_2$, 于是: $(x_1, x_2) S (z_1, z_2)$; S 传递。



集合的划分



集合A的 **划分**, π , 是A的一组非空子集的集合, 即 $\pi \subseteq \rho(A)$, 且满足

:

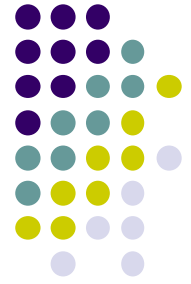
1. 对任意 $x \in A$, 存在某个 $A_i \in \pi$, 使得 $x \in A_i$.

$$\text{i.e. } \bigcup_i A_i = A$$

2. 对任意 $A_i, A_j \in \pi$, 如果 $i \neq j$, 则

:

$$A_i \cap A_j = \emptyset$$



由等价关系定义的划分

- 假设 R 是集合 A 上的等价关系，给定 $a \in A$, $R(a)$ 是由 R 所诱导的等价类。
- $Q = \{R(x) | x \in A\}$ 是相应的商集。
- 容易证明，这样的商集即是 A 的一个划分：
 - 对任意 $a \in A$, $a \in R(a)$ (R 是自反的)
 - 对任意 $a, b \in A$
 - $(a, b) \in R$ 当且仅当 $R(a) = R(b)$, 同时
 - $(a, b) \notin R$ 当且仅当 $R(a) \cap R(b) = \emptyset$

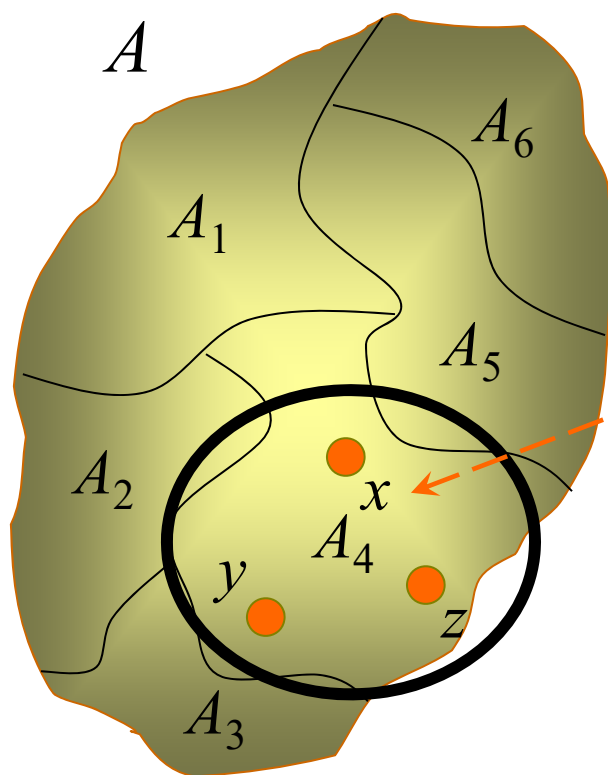
商集即划分— 证明



- 不相等的等价类必然不相交。换句话说，有公共元素的任意两个等价类必然相等。
- 证明：
 - 假设 $R(a) \cap R(b) \neq \emptyset$, 设 c 是一个公共元素。
 - 根据等价类的定义, $(a, c) \in R, (b, c) \in R$
 - 对任意 $x \in R(a)$, $(a, x) \in R$, 由 R 的传递性和对称性, 可得 $(c, x) \in R$, 由此可知 $(b, x) \in R$, 即 $x \in R(b)$, $\therefore R(a) \subseteq R(b)$
 - 同理可得: $R(b) \subseteq R(a)$ 。因此: $R(a) = R(b)$



根据一个划分定义等价关系



给定 A 上一个划分，可以如下定义 A 上的等价关系 R ：

$\forall x, y \in A, (x, y) \in R$ 当且仅当：
 x, y 属于该划分中的同一块。

显然，关系 R 满足自反性、对称性、传递性。因此：
 R 是等价关系。



利用等价类解题：

- 证明：

从 $1, 2, \dots, 2000$ 中任取 1001 个数，其中必有两个数 x, y ，满足 $x/y = 2^k$ 。

(k 为整数)。

想起鸽笼原理没？

等价关系与划分：一个例子-解



- 建立1000个集合，每个集合包括1至2000之间的一个奇数以及该奇数与2的 k 次幂的乘积，但最大不超过2000。可以证明这1000个集合的集合是集合 $\{1,2,3,\dots, 2000\}$ 上的一个划分。注意任意两个1到2000之间的正整数 x,y 在同一划分块中当且仅当 $x/y=2^k$ 。 $(k$ 为整数)。
- 定义集合 $\{1,2,3,\dots, 2000\}$ 上的一个关系 R ，任意 x,y ， xRy 当且仅当 $x/y=2^k$ 。易证这是一个等价关系。其商集即上面的划分。



相容关系与覆盖

- 如果 R 是自反的和对称的，则称 R 是 A 上的相容关系。
- R 的最大相容类 B 满足：
 - 任一 $x \in B$,都与 B 中所有其它的元素有相容关系。
 - $A-B$ 中没有与 B 中所有元素有相容关系的元素。
- 相容关系 R 的最大相容类的集合称为 A 的完全覆盖



偏序关系(Partial Order)

- **定义**（**偏序关系**）：非空集合 A 上的**自反**、**反对称**和**传递**的关系称为 A 上的偏序关系，记为： \leq
- 设 \leq 为偏序关系，若 $(a, b) \in \leq$ ，则记为 **$a \leq b$** ，读作“ a 小于或等于 b ”

实例

集合 A 上的恒等关系 I_A 是 A 上的偏序关系.

小于或等于关系，整除关系和包含关系也是相应集合上的偏序关系.



偏序关系（续）

定义： 设 R 为非空集合 A 上的偏序关系，

$$x, y \in A, x \text{ 与 } y \text{ 可比} \Leftrightarrow x \leq y \vee y \leq x.$$

任取两个元素 x 和 y ，可能有下列几种情况发生：

$$x < y (\text{或 } y < x), \quad x = y, \quad x \text{ 与 } y \text{ 不是可比的}.$$

定义： R 为非空集合 A 上的偏序关系，

$\forall x, y \in A, x$ 与 y 都是可比的，则称 R 为全序（或线序）

实例：数集上的小于或等于关系是全序关系

整除关系不是正整数集合上的全序关系

定义： $x, y \in A$ ，如果 $x < y$ 且不存在 $z \in A$ 使得 $x < z < y$ ，则称 y 覆盖 x 。

例如 $\{1, 2, 4, 6\}$ 集合上的整除关系，2 覆盖 1，4 和 6 覆盖 2。但 4 不覆盖 1。



偏序集(poset)与哈斯图

1. 偏序集

定义：集合 A 和 A 上的偏序关系 \preceq 一起叫做偏序集，记作 (A, \preceq) 。

实例：

整数集合 Z 和数的小于或等于关系 \leq 构成偏序集 (Z, \leq)

集合 A 的幂集 $P(A)$ 和包含关系 R_{\subseteq} 构成偏序集 $(P(A), R_{\subseteq})$ 。

2. 哈斯图

利用偏序关系的自反、反对称、传递性进行简化的关系图

特点：

- 每个结点没有环
- 两个连通的结点之间的序关系通过结点位置的高低表示，位置低的元素的顺序在前
- 具有覆盖关系的两个结点之间连边



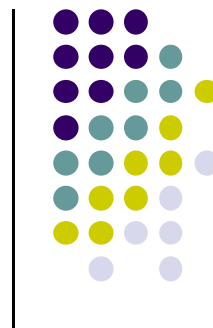
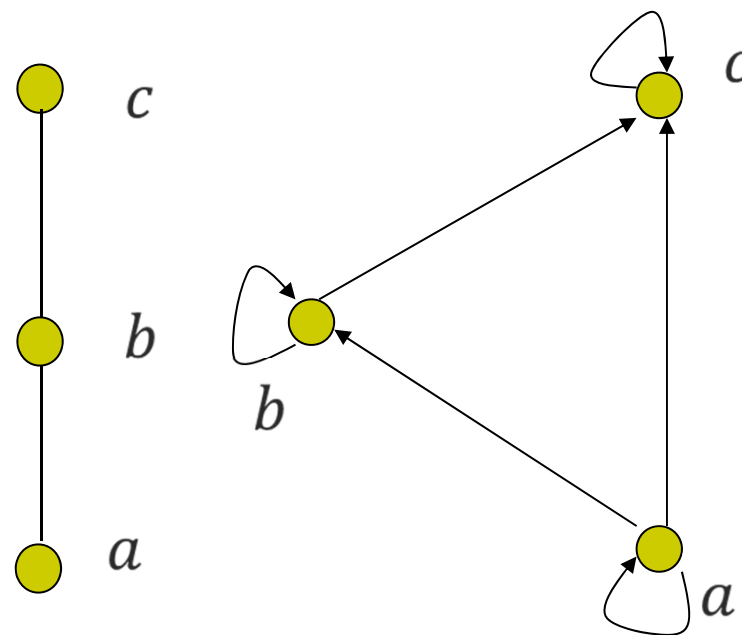
偏序集（续）

- 例：字典序(lexicographic order)与偏序集
 - 给定两个偏序集 (A, \leq_A) 与 (B, \leq_B) ，在 $A \times B$ 上定义新关系 “ \leq ”：
$$(a, b) \leq (c, d) \Leftrightarrow a < c \vee (a = c \wedge b \leq d)$$
- 易证， $(A \times B, \leq)$ 是一个偏序集。

哈斯图

- 将偏序关系简化为哈斯图:

- 省略所有顶点上的环
- 省略所有因传递关系而引出的边
- 根据箭头的方向自下而上重排列所有顶点，而后再将所有的有向边替换为无向边





哈斯图的例子

例 偏序集 $(\{1,2,3,4,5,6,7,8,9\}, R_{\text{整除}})$ 和 $(P(\{a,b,c\}), R_{\subseteq})$ 的哈斯图.

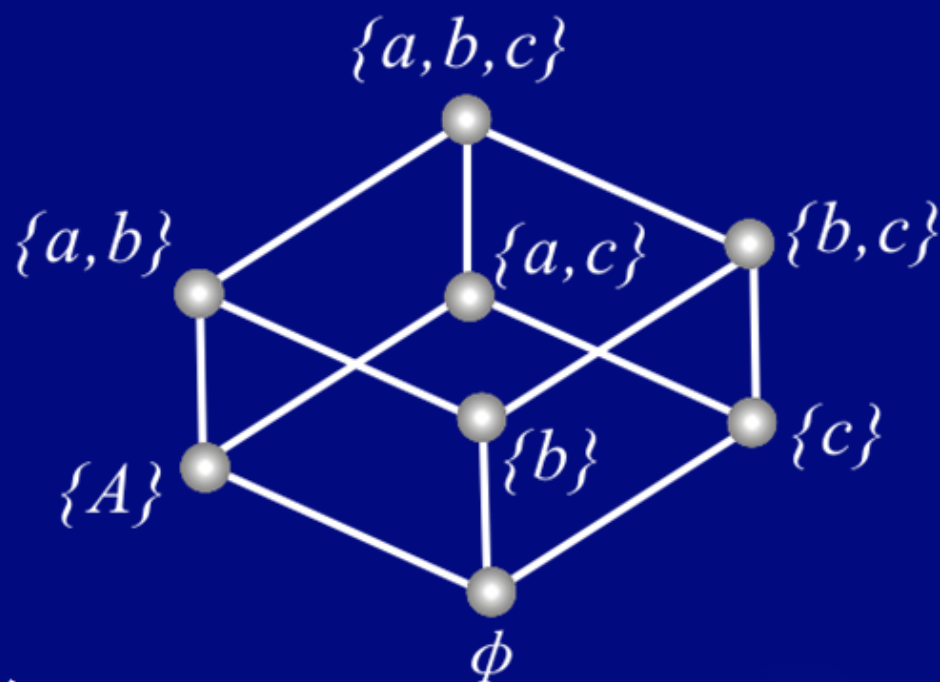
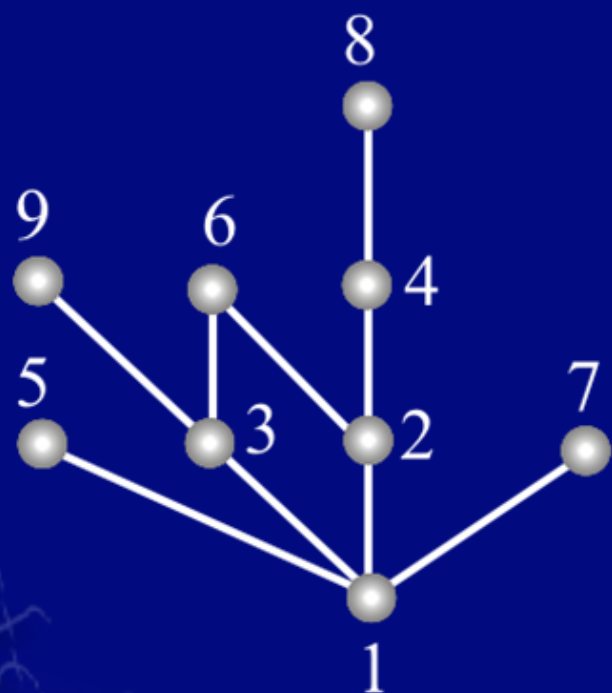


图 8



偏序集中的特殊元素及其性质

1. 最小元、最大元、极小元、极大元

定义： 设 (A, \leq) 为偏序集, $B \subseteq A, y \in B$.

- (1) 若 $\forall x(x \in B \rightarrow y \leq x)$ 成立, 则称 y 为 B 的最小元.
- (2) 若 $\forall x(x \in B \rightarrow x \leq y)$ 成立, 则称 y 为 B 的最大元.
- (3) 若 $\forall x(x \in B \wedge x \leq y \rightarrow x = y)$ 成立, 则称 y 为 B 的极小元.
- (4) 若 $\forall x(x \in B \wedge y \leq x \rightarrow x = y)$ 成立, 则称 y 为 B 的极大元.

性质:

- 对于有穷集, 极小元和极大元一定存在, 还可能存在多个.
- 最小元和最大元不一定存在, 如果存在一定惟一.
- 最小元一定是极小元; 最大元一定是极大元.
- 孤立结点既是极小元, 也是极大元.



偏序集中的特殊元素及其性质（续）

2. 下界、上界、下确界（最大下界）、上确界（最小上界）

定义： 设 (A, \leq) 为偏序集, $B \subseteq A, y \in A$.

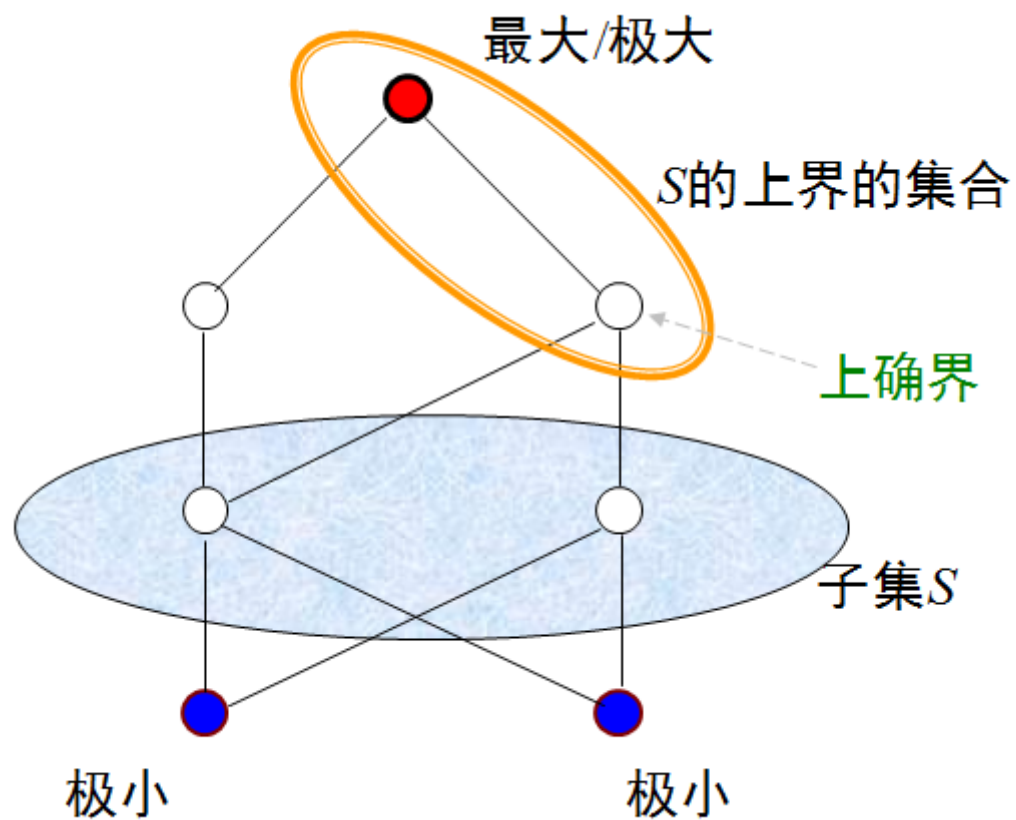
- (1) 若 $\forall x(x \in B \rightarrow x \leq y)$ 成立, 则称 y 为 B 的上界.
- (2) 若 $\forall x(x \in B \rightarrow y \leq x)$ 成立, 则称 y 为 B 的下界.
- (3) 令 $C = \{y | y \text{ 为 } B \text{ 的上界}\}$, 则称 C 的最小元为 B 的最小上界或上确界.
- (4) 令 $D = \{y | y \text{ 为 } B \text{ 的下界}\}$, 则称 D 的最大元为 B 的最大下界或下确界.

性质:

- 下界、上界、下确界、上确界不一定存在
- 下界、上界存在不一定惟一
- 下确界、上确界如果存在, 则惟一
- 集合的最小元就是它的下确界, 最大元就是它的上确界; 反之不对.



从哈斯图看特殊元素



偏序集中的特殊元素及其性质 (续)



例 设偏序集 (A, \leq) 如下图所示,

求 A 的极小元、最小元、极大元、最大元.

设 $B = \{b, c, d\}$, 求 B 的下界、上界、下确界、上确界.

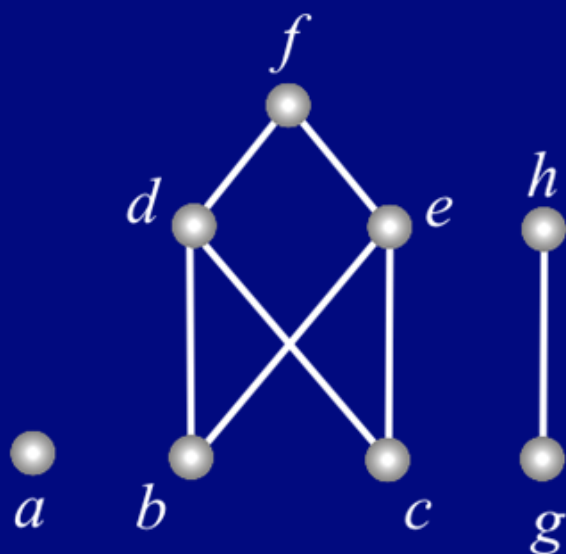


图 10

解 极小元: a, b, c, g ; 极大元: a, f, h ; 没有最小元与最大元.

B 的下界和最大下界都不存在, 上界有 d 和 f , 最小上界为 d .

偏序集中的特殊元素及其性质 (续)



4. 设偏序集 (A, R) 的哈斯图如图所示.

(1) 写出 A 和 R 的集合表达式

(2) 求该偏序集中的

极大元

极小元

最大元

最小元

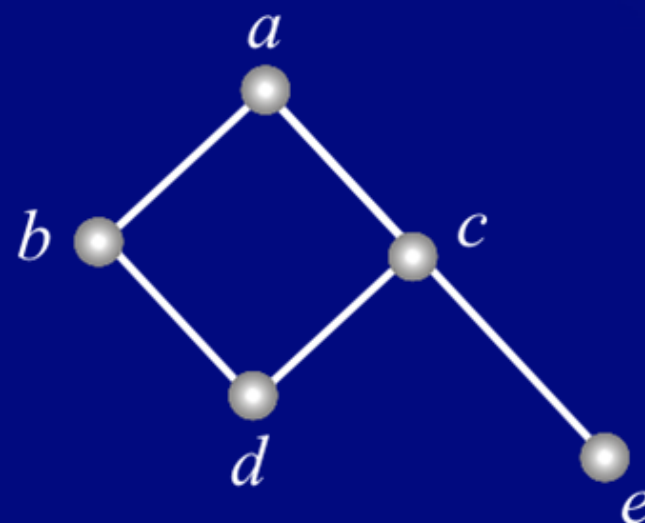


图11



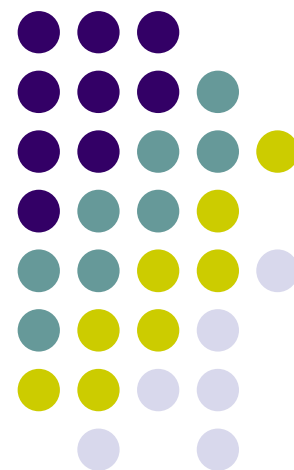
解 (1) $A = \{a, b, c, d, e\}$

$$R = \{(d, b), (d, a), (d, c), (e, c), (e, a), (b, a), (c, a)\} \cup I_A$$

(2) 极大元和最大元是 a , 极小元是 d, e ; 没有最小元.

函数

南京大学计算机科学与技术系





提要

- 函数的基本概念
- 函数的性质（特殊函数）
- 函数的复合
- 反函数（逆函数）



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条件？



函数举例

- $F1 = \{(a1, b1), (a2, b1), (a3, b2)\}$ 是函数
- $F2 = \{(a1, b1), (a1, b2), (a2, b1), (a3, b2)\}$ 不是函数



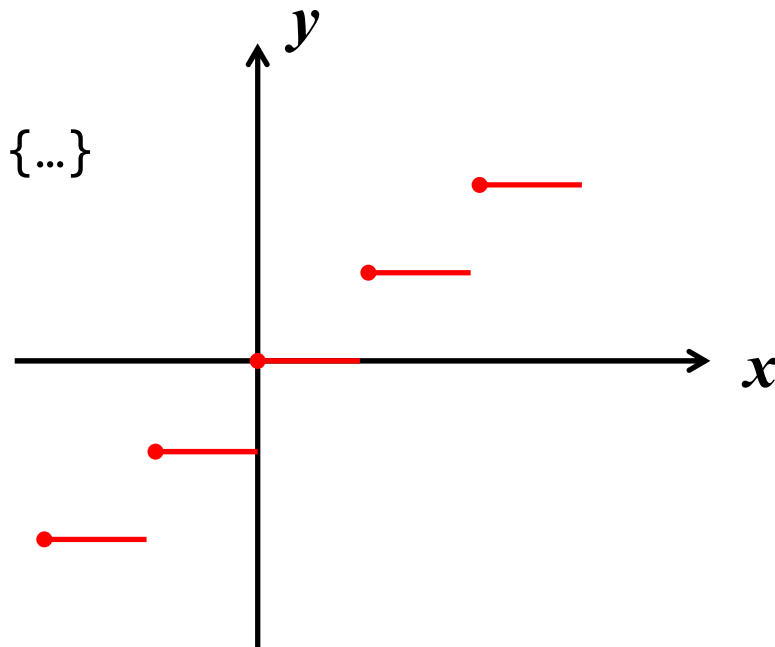
函数举例

- 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) {...}

Function:

Grade: StudentName \times CourseName \rightarrow CourseGrade

函数原型

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 $\iota_A: A \rightarrow A$ 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:
 - $\chi_A(x) = 1, x \in A$
 - $\chi_A(x) = 0, x \in U - A$

如果要记录每节离散数学课的到课情况?



函数(function)的相等

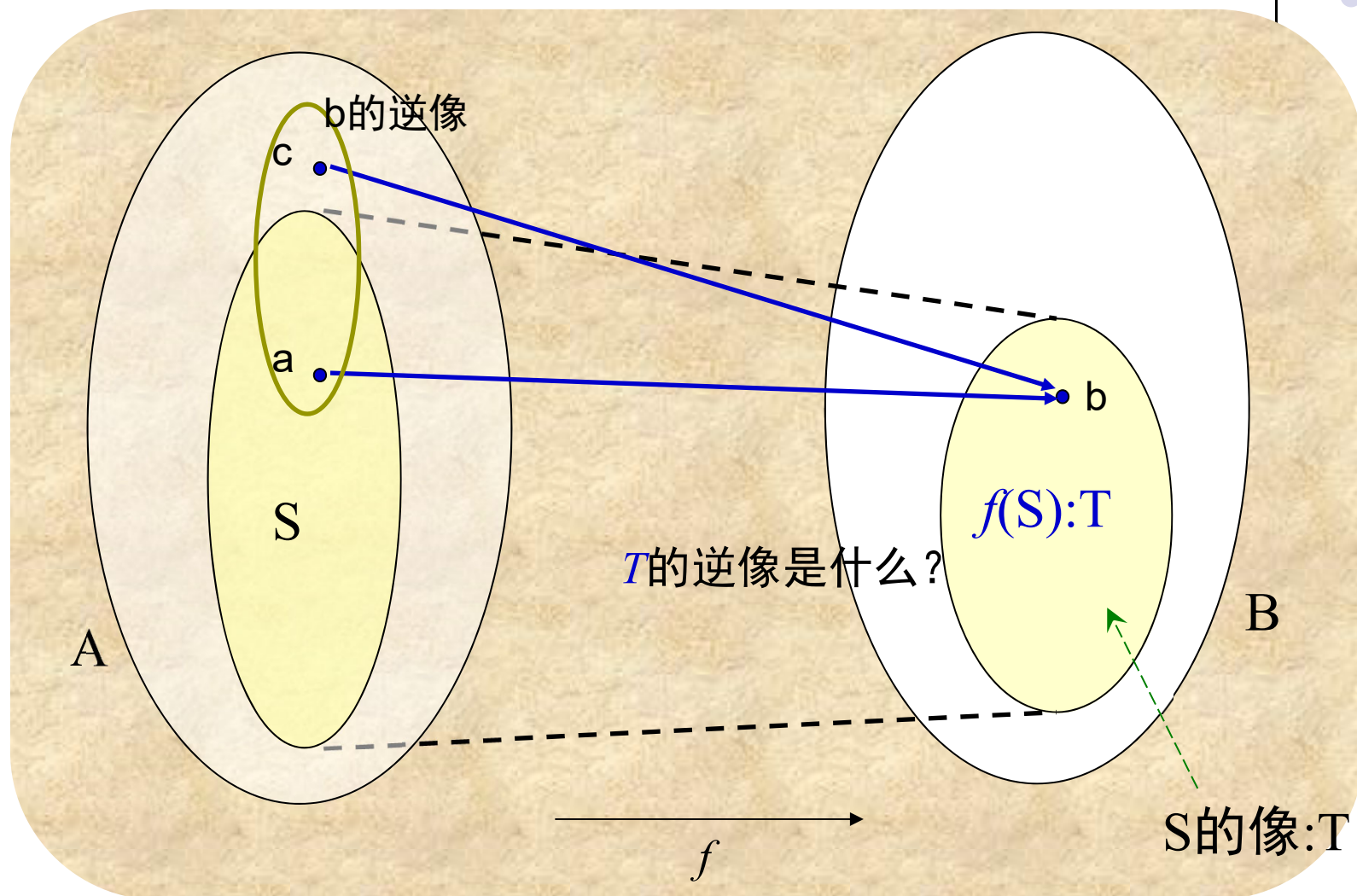
- 函数相等 $f=g$ if
 - $\text{dom}(f)=\text{dom}(g)$
 - $\text{codom}(f)=\text{codom}(g)$
 - $\forall x(x \in \text{dom}(f) \rightarrow f(x)=g(x))$



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：
 - $f(S) = \{ t | \exists s \in S, t = f(s) \}$
- 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 $t \in f(X \cup Y)$

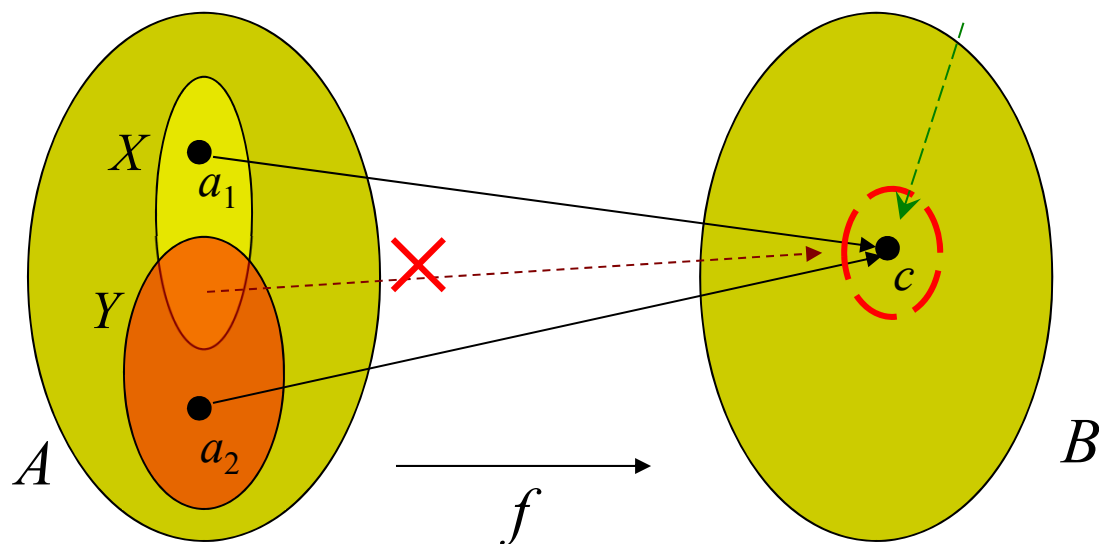
$\therefore t \in f(X \cup Y)$



交集的像

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

在 $f(X) \cap f(Y)$ 中，但不在 $f(X \cap Y)$ 中





函数的性质

- $f:A \rightarrow B$ 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
 - $f(\langle (a+b)/2, (a-b)/2 \rangle) = \langle a, b \rangle$



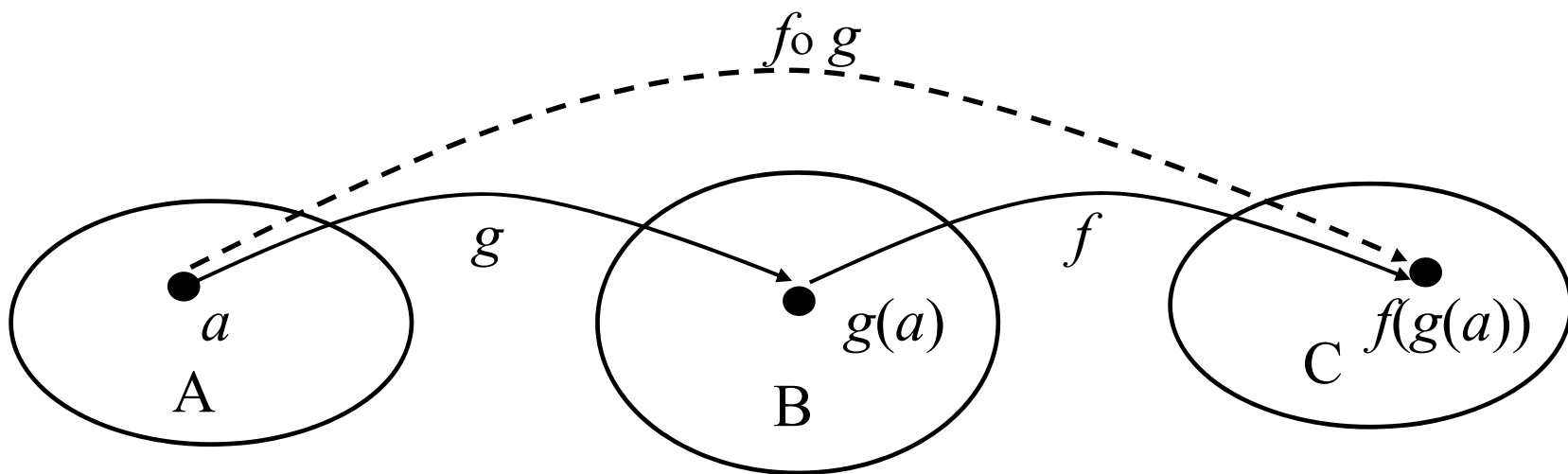
函数性质的证明

- 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。



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：
 - $(f \circ g)(x) = f(g(x))$, $x \in A$

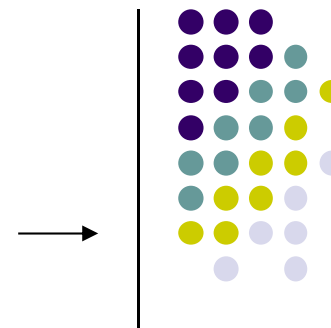




复合运算的性质

- 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
 - $f^{-1} \circ f = \text{id}_A$
 - $f \circ f^{-1} = \text{id}_B$

复合运算的性质



- 定理3-1:

设 $f \circ g$ 是复合函数:

- 如 f, g 都是单射, 则 $f \circ g$ 也是单射
- 如 f, g 都是满射, 则 $f \circ g$ 也是满射
- 如 f, g 都是双射, 则 $f \circ g$ 也是双射



复合运算的性质

- 定理3-1证明

令 $f:A \rightarrow B$, $g:B \rightarrow C$, 是两个函数

(1) 任取 $a_1, a_2 \in A$, 假定 $a_1 \neq a_2$,

$\because f$ 是单射, $\therefore f(a_1) \neq f(a_2)$

又 $\because g$ 是单射的, $\therefore g(f(a_1)) \neq g(f(a_2))$

即: $f \circ g(a_1) \neq f \circ g(a_2)$

$\therefore f \circ g$ 是从 A 到 C 的单射



复合运算的性质

(2)任取 $c \in C$,

$\because g$ 是满射, $\therefore \exists$ 元素 $b \in B$,使得 $g(b)=c$

又 $\because f$ 是满射, $\therefore \exists$ 元素 $a \in A$,使得 $f(a)=b$.

推得 $f \circ g(a)=g(f(a))=g(b)=c$

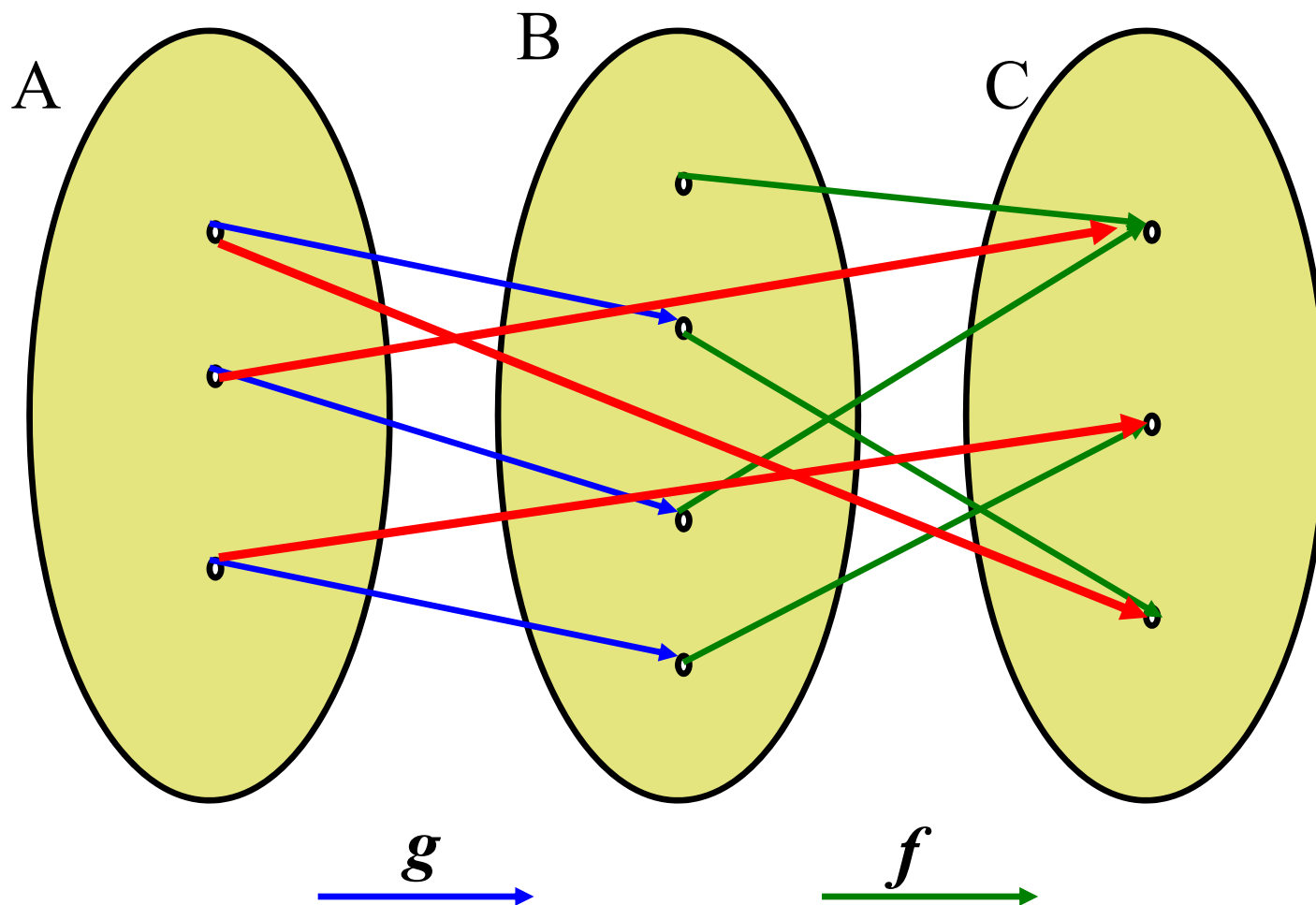
$\because c$ 是 C 中的任意元素, 故 $f \circ g$ 是从 A 到 C 的满射。

(3)由(1)(2)可得(3)



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



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
 - $\forall x \forall y (x < y \rightarrow f(x) < f(y))$



反函数（逆函数）

- 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？
- 定理3-2
一个函数 $f:A\rightarrow B$ 有反函数当且仅当 f 是双射



恒等函数

- 设函数 $f: A \rightarrow A$, 若 $\forall a \in A$, 有 $f(a)=a$, 则称 f 为恒等函数 E_A .
- 定理3-3
对于任意函数 $f: A \rightarrow B$,
有 $E_A \circ f = f \circ E_B = f$

反函数



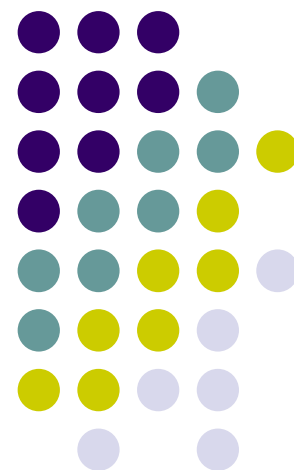
- 定理3-4

如果函数 $f: A \rightarrow B$, 有反函数 $f^{-1}: B \rightarrow A$, 则

- $f \circ f^{-1} = E_A$
- $f^{-1} \circ f = E_B$
- $(f^{-1})^{-1} = f$

无限集

南京大学计算机科学与技术系



提要

- 集合的基数
- 可数集和不可数集
- 康托尔定理





我们怎么比较集合的大小

- “数得清”的我们就数元素个数
- “数不清”的咋办？
 - “常识”不一定经得起追问



有限与无限：“宇宙旅馆”



啊？客满啦？

没关系，我让现在住在 k 号房间的客人移到 $k+1$ 号。你就住进第 1 号房间吧！



有限与无限：怎样的差别

- 传统观点：“整体大于部分”
- $\{1, 2, 3, \dots\}$ 与 $\{1^2, 2^2, 3^2, \dots\}$ 一一对应



集合的等势关系

- 等势关系的定义
 - 如果存在从集合A到B的**双射**，则称集合A与B**等势**。
 - 集合A与B等势记为： $A \approx B$ ，否则 $A \not\approx B$ 。
 - $A \approx B$ 意味着：A，B中的元素可以“**一一对应**”。
 - 要证明 $A \approx B$ ，找出一个从A到B的双射。
- “等势”的集合就被认为是“一样大”



等势关系是等价关系

- 自反性
 - $I_A: A \rightarrow A$
- 对称性
 - 如果 $f: A \rightarrow B$ 是双射，则 f 的反函数 $f^{-1}: B \rightarrow A$ ，也是双射。
- 传递性
 - 若 $f: A \rightarrow B$, $g: B \rightarrow C$ 均是双射，则 $g \circ f$ 是从 A 到 C 的双射。
- 例子
 - 与自然数集等势的所有集合构成一个等价类。



自然数定义为集合（回顾）

- 设 a 为集合, 称 $a \cup \{a\}$ 为 a 的**后继**, 记为或 $s(a)$, 或 a^+ 。
- 集合 \mathbf{N} **递归定义**如下:
 - $\emptyset \in \mathbf{N}$
 - $\forall a(a \in \mathbf{N} \rightarrow s(a) \in \mathbf{N})$
- \mathbf{N} 的每一个元素称为一个自然数（自然数集合）
 - $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$
 - \emptyset 记为0, 0^+ 记为1, 1^+ 记为2, 2^+ 记为3, 余此类推



有限集与无限集

- S 是有限集合 *iff* 存在自然数 n , 使得 S 与 n 等势
 - S 不是有限集合(无限集、无穷集), *iff* 存在 S 的真子集 S' , 使得 S 与 S' 等势
- $\Rightarrow S$ 一定包含一个与自然数集合等势的子集 $M = \{a_0, a_1, a_2, \dots\}$
- 令 $S' = S - \{a_0\}$, 可以定义 $f: S \rightarrow S'$ 如下:
- 对于任意 $a_i \in M$, $f(a_i) = a_{i+1}$; 对于任意 $x \in S - M$, $f(x) = x$.
- 显然这是双射, 即 S 与其真子集 S' 等势。
- \Leftarrow 假设 S 是有限集, 令 $|S| = n$, 则对 S 的任意真子集 S' , 若 $|S'| = m$, 必有 $m < n$, 因此从 S' 到 S 的任一单射不可能是满射。



集合A的基数

- 若A与自然数n等势，则 $\text{card } A = n$
- 若A与自然数集合N等势，则 $\text{card } A = \aleph_0$
- 若A与实数集合R等势，则 $\text{card } A = \aleph$
- 如果存在从A到N的**单射**，则称A为可数集，或可列集。[$\text{card } A \leq \aleph_0$]



无限可数集（无穷可列集）

- 与自然数集等势的集合称为无限可数集
 - 直观上说：集合的元素可以按确定的顺序线性排列，所谓“确定的”顺序是指对序列中任一元素，可以说出：它“前”、“后”元素是什么。
- 整数集(包括负数)与自然数集等势

0, -1, 1, -2, 2, -3, 3, -4,

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7,

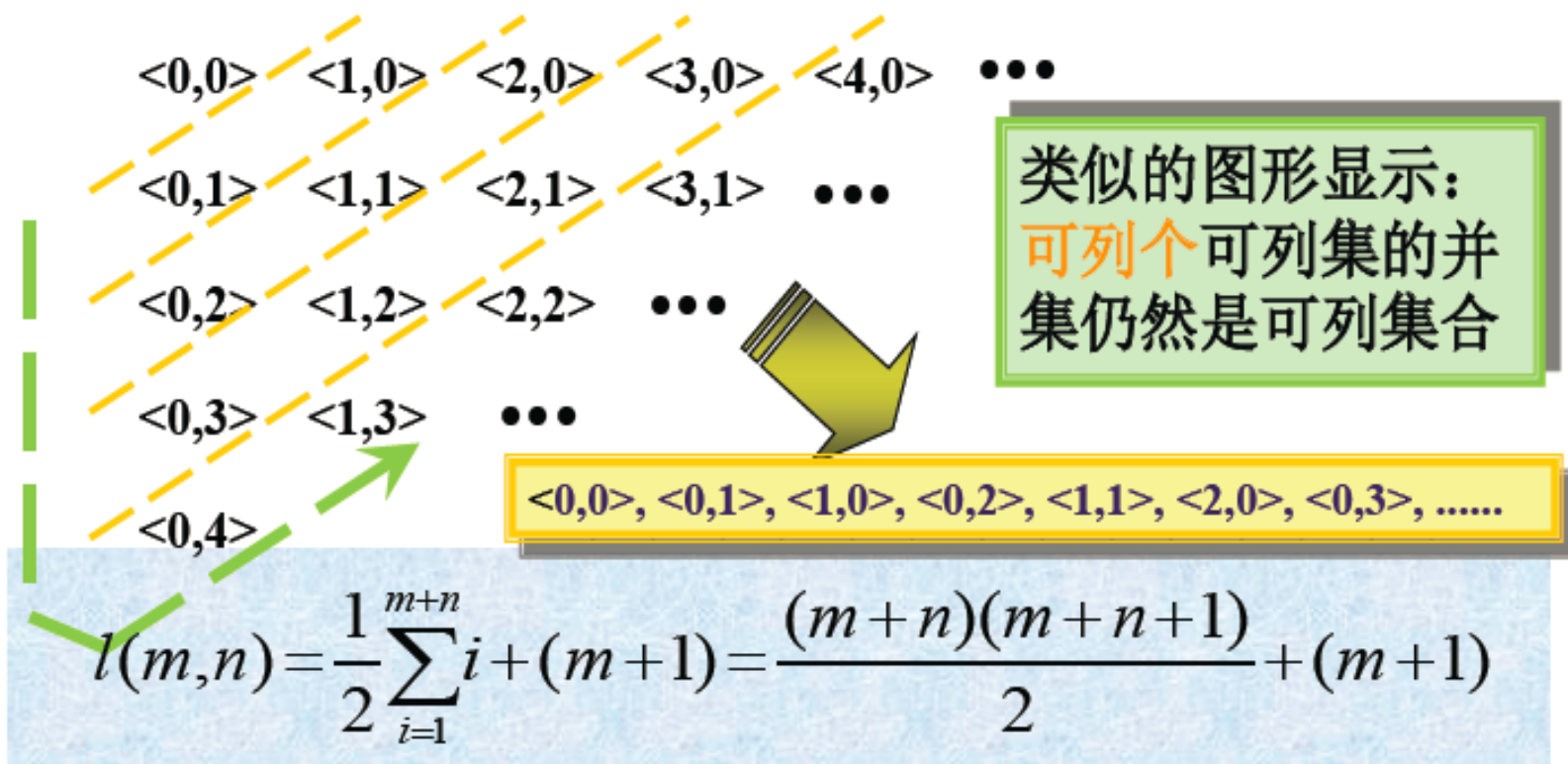
Red arrows point from the negative integers in the first row to their corresponding positive counterparts in the second row: -1 to 1, -2 to 2, -3 to 3, and -4 to 4.

$$g(n) = \begin{cases} 2n & n \geq 0 \\ -2n-1 & n < 0 \end{cases}$$



自然数集的笛卡儿积是可列集

- 所有的自然数对构成的集合与自然数集等势





证明无限集等势的例子

- $(0,1)$ 与整个实数集等势
 - 双射: $f: (0,1) \rightarrow \mathbb{R} : f(x) = \operatorname{tg}(\pi x - \frac{\pi}{2})$
- 对任意不相等的实数 $a, b (a < b)$, $[0,1]$ 与 $[a,b]$ 等势
 - 双射: $f: [0,1] \rightarrow [a,b] : f(x) = (b-a)x + a$
(这实际上意味着: 任意长的线段与任意短的线段等势)



实数集不是可列集

- $(0,1)$ 不是可列集 //注意: $(0,1)$ 与实数集合等势

- “对角线证明法”

假设 $(0,1)$ 中的元素可以线性排列:

$0.\mathbf{b}_{11}b_{12}b_{13}b_{14}\dots$

$0.b_{21}\mathbf{b}_{22}b_{23}b_{24}\dots$

$0.b_{31}b_{32}\mathbf{b}_{33}b_{34}\dots$

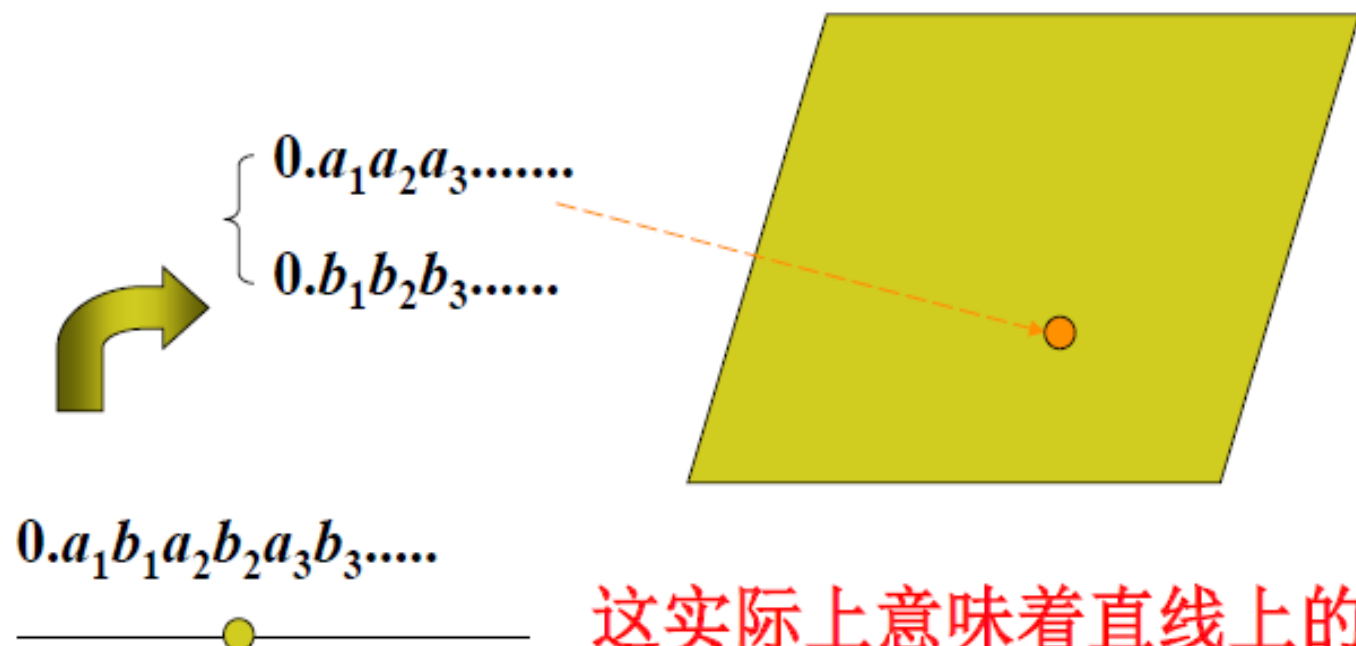
$0.b_{41}b_{42}b_{43}\mathbf{b}_{44}\dots$

\vdots

则 $0.b_1b_2b_3b_4\dots$ ($b_i \neq \mathbf{b}_{ii}$) 不含在上述序列中



直线上的点集与平面上的点集等势



这实际上意味着直线上的点与任意有限维空间的点“一样多”！



Cantor（康托尔）定理

- 任何集合与其幂集不等势，即： $A \not\approx \rho(A)$

- 证明要点：

设 g 是从 A 到 $\rho(A)$ 的函数，构造集合 B 如下：

$$B = \{x \in A \mid x \notin g(x)\}$$

则 $B \in \rho(A)$ ，但不可能存在 $x \in A$ ，能满足 $g(x) = B$ ，因为，如果有这样的 x_0 ，则 $x_0 \in B \leftrightarrow x_0 \notin B$ 。

因此， g 不可能是满射。