# 第四章 二元关系

## 回顾:集合的覆盖

- 一、集合的划分和覆盖
- 定义: 给定非空集合S,设非空集合 $A = \{A_1, A_2, ..., A_n\}$ ,如果有

(a) 
$$A_i \subseteq S \ (i = 1, 2, \dots, n)$$

$$(b) \quad \bigcup_{i=1}^{n} A_{i} = S$$

则称集合A是集合S的覆盖。

## 回顾:集合的划分

- 集合的划分和覆盖
  - 定义: 给定非空集合S,设非空集合 $A = \{A_1, A_2, ..., A_n\}$ ,如果有
    - (a)  $A_i \subseteq S (i = 1, 2, \dots, n)$
    - (b) A<sub>i</sub> ∩ A<sub>j</sub> = ∅ (i ≠ j) 或 A<sub>i</sub> ∩ A<sub>j</sub> ≠ ∅ (i = j)
    - $(c) \quad \bigcup_{i=1}^{n} A_i = S$

则称集合A是集合S的一个划分。

- 划分中的元素 $A_i$ 称为划分的类。
- 划分的类的数目叫划分的秩。
- 划分是覆盖的特定情况,即A中元素互不相交的特定情况。

#### 回顾: 等价关系

- 定义: 设X是任意集合, R是集合中的二元关系。如果R是自反的、对称的和可传递的, 则称R是等价关系。即满足以下几点:
  - (a)  $(\forall x)(x \in X \to xRx)$
  - (b)  $(\forall x)(\forall y)(x \in X \land y \in X \land xRy \rightarrow yRx)$
  - (c)  $(\forall x)(\forall y)(\forall z)(x \in X \land y \in X \land z \in X \land xRy \land yRz \rightarrow xRz)$

定理:任何集合 $X \subseteq I$ 中的模m相等关系,是一个等价关系。

#### 回顾: 等价类及其性质

• 定义:设R是集合A上的等价关系,则A 中等价于元素a的所有元素组成的集合称为a生成的等价类,用 [a] $_R$ 表示,即

$$[a]_R = \{b | b \in A \perp aRb\}$$

- 说明:简单起见,有时候把 $[a]_R$ 简单写作[a]或a/R。
- 等价类的性质
- 1. 如果 $x \in X$ ,则 $x \in [x]_R$ 。
- 2. 对于所有的 $x, y \in X$ , 当xRy时,  $[x]_R = [y]_R$  当 $\langle x, y \rangle \notin R$ 时, $[x]_R \cap [y]_R = \emptyset$
- 1. 对任何 $x \in X$ ,  $\bigcup [x]_R = X$

## 回顾: 等价关系与集合划分

- 定理: 设R是非空集合X中的等价关系。R的等价类的集合{ $[x]_R | x \in X$ },是X的一个划分。
- 定理:设C是非空集合X的一个划分,则由这个划分 所确定的下述关系R

 $xRy \Leftrightarrow (\exists S)(S \in C \land x \in S \land y \in S)$ 

必定是个等价关系,并称R为由C划分导出的X中的等价关系。

可以看出,给定集合的一种划分,就可以写出一个等价关系。反过来,集合中的等价关系也能够生成该集合的划分。

- 定义: 给定集合X中的二元关系R,如果R是自反的, 对称的,则称R是相容关系,记作≈。也就是说,可以 把R规定成:
  - $(1) \quad (\forall x)(x \in X \to xRx)$
  - (2)  $(\forall x)(\forall y)(x \in X \land y \in X \land xRy \rightarrow yRx)$
- 显然,所有的等价关系都是相容关系,但相容关系并不一定是等价关系。
- 例如,设集合 $X = \{2166, 243, 375, 648, 455\}$ ,X中的关系 $R = \{\langle x, y \rangle | x, y \in X \land x$ 和y有相同的数字},可以看出R是自反的和对称的,因此是一相容关系。

在相容关系中,如果有xRy,则称x和y是相容的。例如前面的例子中, $X = \{2166, 243, 375, 648, 455\}$ ,令 $x_1 = 2166$ , $x_2 = 243$ , $x_3 = 375$ , $x_4 = 648$ , $x_5 = 455$ ,则 $x_1Rx_2$ , $x_2Rx_3$ ,但是 $x_1Rx_3$ ,可以看出该相容关系是不可传递的。

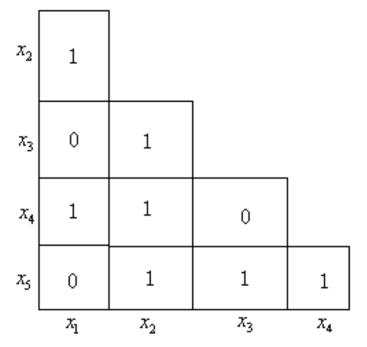
#### 把R写出来是

$$R = \{\langle x_1, x_1 \rangle, \langle x_1, x_2 \rangle, \langle x_1, x_4 \rangle, \langle x_2, x_2 \rangle, \langle x_2, x_1 \rangle, \langle x_2, x_3 \rangle, \langle x_2, x_4 \rangle, \langle x_2, x_5 \rangle, \langle x_3, x_3 \rangle, \langle x_3, x_2 \rangle, \langle x_3, x_5 \rangle, \langle x_4, x_4 \rangle, \langle x_4, x_1 \rangle, \langle x_4, x_2 \rangle, \langle x_4, x_5 \rangle, \langle x_5, x_5 \rangle, \langle x_5, x_2 \rangle, \langle x_5, x_3 \rangle \langle x_5, x_4 \rangle\}$$

#### R的关系矩阵如下

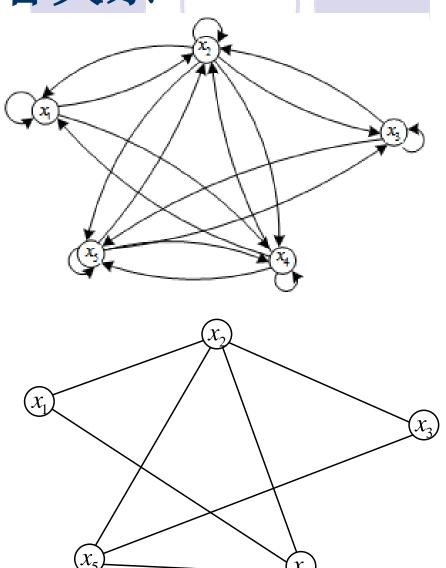
$$M_{R} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

- 由于相容关系是自反的,因而 矩阵对角线上的各元素都应是1;
- 相容关系是对称的,所以矩阵 关于主对角线也是对称的。这 样,仅给出关系矩阵下部的三 角形部分也就够了。



#### R的关系图:

- 由于相容关系的自反性和对 称性,关系图中的所有结点 上都有环边;有相容关系的 两个结点间都有往返弧线。
- 如果找们删除全部结点上的 环边,并且用一条直线取代 两结点间的两条弧线,这样 就可以把图简化



仍然以 $X = \{2166, 243, 375, 648, 455\}$ 为例  $R = \{\langle x, y \rangle | x, y \in X \land x$ 和y有相同的数字}

 $x_1 = 2166$ ,  $x_2 = 243$ ,  $x_3 = 375$ ,  $x_4 = 648$ ,  $x_5 = 455$ ,  $x_4 = \{x_1, x_2, x_4\}$ ,  $x_2 = \{x_2, x_3, x_5\}$ ,  $x_3 = \{x_2, x_4, x_5\}$ 

在集合 $X_1$ ,  $X_2$ 和 $X_3$ 中,同一个集合内的元素都是相容的。这些集合的并集就是给定的集合X,亦即 $X = X_1 \cup X_2 \cup X_3$ 。 因此,集合 $A = \{X_1, X_2, X_3\}$ 定义了集合X的一个覆盖,但它不能构成集合X的一个划分。

结论:集合中的相容关系能够定义集合的覆盖;

而集合中的等价关系能够确定集合的划分。

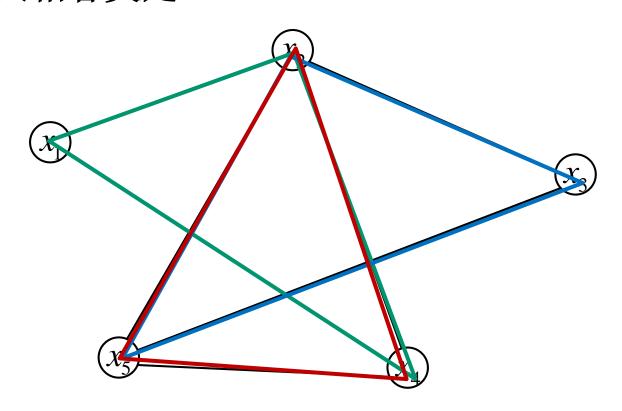
## 最大相容类

- 定义: 设 $\approx$ 是集合X中的相容关系。假定  $A \subseteq X$ 。如果任何一个 $x \in A$ ,都与A中其它所有的元素有相容关系,而X A中没有能与A中所有元素都有相容关系的元素,则子集 $A \subseteq X$ 称为最大相容类。
- 寻找最大相容类的方法:
  - 关系图法
  - 关系矩阵法

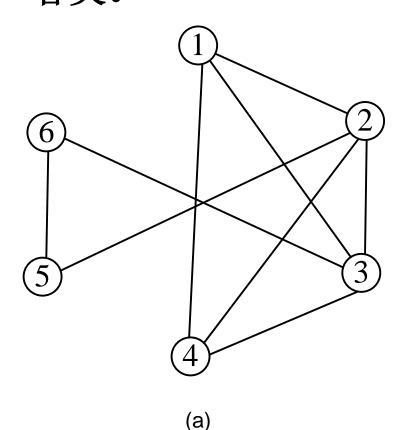
- 关系图法的实质在于寻找出"最大完全多边形"。
   所谓最大完全多边形,系指每一个顶点都与其它
   所有顶点相连结的多边形。
  - ✓集合中仅关系到它自身的结点,是一个最大完全多边形。
  - ✓不都与其它的结点相连接的一条直线所连接的两个结点构成一个最大完全多边形。
  - ✓三角形的三个顶点构成一个最大完全多边形, 对角线相连的四边形的四个顶点构成一个最大 完全多边形,正五角星的五个顶点构成一个最 大完全多边形,正六边形的六个顶点也是一个 最大完全多边形。
- 一个最大完全多边形对应一个最大相容类。

三角形 $x_1x_2x_4$ ,  $x_2x_3x_5$ ,  $x_2x_4x_5$ 是最大完全多变形;与他们对应的最大相容类是

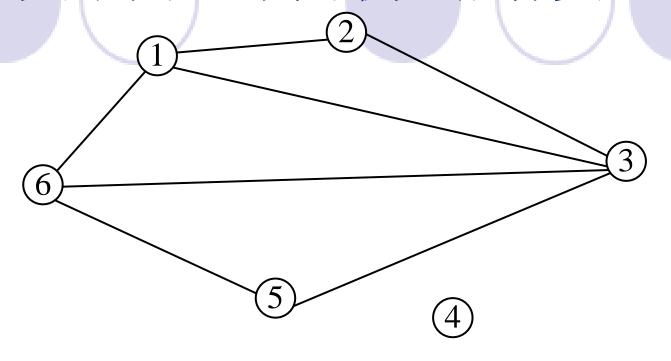
$$X_1 = \{x_1, x_2, x_4\},$$
 $X_2 = \{x_2, x_3, x_5\},$ 
 $X_3 = \{x_2, x_4, x_5\}$ 



例:下图中,给出了两个相容关系图。试求出它们的所有最大完全多边形,并求出与它们相应的最大相容类。



- 最大完全多边形有:
  - > 四边形1234
  - > 线段25,36和56;
- 与它们相应的最大相 容类分别是:
  - $\geq$  {1, 2, 3, 4},
  - > {2,5}, {3,6},
    {5,6}



• 最大完全多边形有:三角形123,136,356和孤立 结点4;

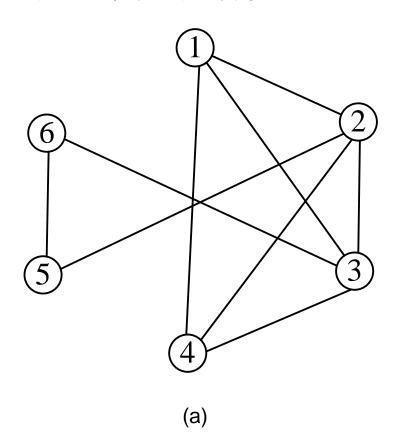
(b)

与它们相对应的最大相容类分别是: {1, 2, 3},
 {1, 3, 6}, {3, 5, 6}和{4}。

- 首先制定简化了的关系矩阵,继之按下列步骤 求出各最大相容类:
  - ① 仅与它们自身有相容关系的那些元素,能够分别单独地构成最大相容类,因此从矩阵中删除这些元素所在的行和列。
  - ② 从简化矩阵的最右一列开始向左扫描,直到发现至少有一个非零记入值的列。该列中的非零记入值,表达了相应的相容偶对。 列举出所有这样的偶对。

- ③ 继续往左扫描,直到发现下一个至少有一个非零记入值的列。
  - > 列举出对应于该列中所有非零记入值的相容偶对。
  - 在这些后发现的相容偶对中,如果有某一个元素 与先前确定了的相容类中的所有元素都有相容关 系,则将此元素合并到该相容类中去;
  - 如果某一个元素仅与先前确定了的相容类中的部分元素有相容关系,则可用这些互为相容的元素组成一个新的相容类。
  - 删除已被包括在任何相容类中的那些相容偶对, 并列举出尚未被包含在任何相容类中的所有相容 偶对。
- ④ 重复步骤(3), 直到扫描过简化矩阵的所有列。
- 最后,仅包含孤立元素的那些相容类,也是最大相容 类。

例:写出下图中的相容关系相对应的简化矩阵,并求出最大相容类。



2	1				
3	1	1			
4	1	1	1		
5	0	1	0	0	
6	0	0	1	0	1
	1	2	3	4	5

- 解:这里没有孤立结点,故可忽略步骤(1)。根据步骤(2)和(3)可有
- (a) 右起第一列上是I, 故有相容 偶对{5, 6}。
- (b) 第二列上全是0。第三列上有两个1。与它们相对应的相容偶对是{3,4}和{3,6},于是可有{5,6},{3,4},{3,6}。

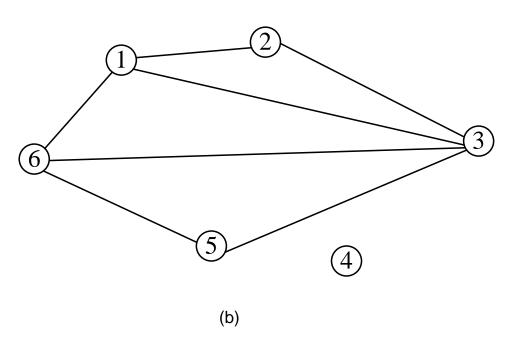
2	1			\	
3	1	1			
4	1	1	1		
5	0	1	0	0	
6	0	0	1	0	1
	1	2	3	4	5

- (c) 第四列上有三个1,故有{2,3},{2,4}和{2,5},于是可有 {5,6},{3,4},{3,6},{2,3},{2,4},{2,5}
- 可以看出,相容偶对{2,3}和{2,4}中的元素2,与相容偶对{3,4}中的两个元素都有相容关系,故可把它们合并成一个相容类{2,3,4}。于是可有 {2,3,4},{5,6},{3,6},{2,5}。

- (d) 第五列有三个1,故有{1, 2},{1, 3}和{1, 4}。于是可有{2, 3, 4},{5, 6},{3, 6},{2, 5},{1, 2},{1, 3},{1, 4}
- 又可看出,相容偶对{1,2},{1,3}和{1,4}中的元素1,与相容类{2,3,4}中的所有元素都有相容关系,故可以把它们合并成个相容类系,故可以把它们合并成个相容类{1,2,3,4}.于是可有{1,2,3,4},{5,6},{3,6},{2,5}。
- 这些都是最大相容类。

2	1				
3	1	1			
4	1	1	1		
5	0	1	0	0	
6	0	0	1	0	1
	1	2	3	4	5

例:写出下图中的相容关系相对应的简化矩阵,并求出最大相容类。



2	1			
3	1	1		
5	0	0	1	
6	1	0	1	1
	1	2	3	5

- 解:这里结点4是个孤立结点, 故在矩阵中删除了相应的行和 列。根据步骤(2)和(3)可有
  - 1 {4}
  - **2** {4}, {5,6}
  - ③ {4},{5,6},{3,5},{3,6}, 合并后有{4},{3,5,6}

2	1			
3	1	1		
5	0	0	1	
6	1	0	1	1
	1	2	3	5

- **4 4 3,5,6 4 3,5,6**
- **5** {4},{3,5,6},{2,3},{1,2},{1,3},{1,6},

合并后有 {4},{3,5,6},{1,2,3},{1,3,6}, 这里,相容偶对{1,3},{1,6}中的元素1,与相容类{3,5,6}中的部分元素有相容关系,故组成了相容类{1,3,6}。

• 这些相容类都是最大相容类。

## 四、次序关系

- 次序关系是集合中的可传递关系,它能提供一种比较集合各元素的手段。
- 定义: 设R是集合P中的二元关系。如果R 是自反的、反对称的和可传递的,亦即有
  - (a)  $(\forall x)(x \in P \to xRx)$
  - (b)  $(\forall x)(\forall y)(x \in P \land y \in P \land xRy \land yRx \rightarrow x = y)$
  - (c)  $(\forall x)(\forall y)(\forall z)(x \in P \land y \in P \land z \in P \land xRy \land yRz \rightarrow xRz)$

则称R是集合P中的<u>偏序关系</u>,简称<u>偏序</u>。 序偶 $\langle P, \leq \rangle$ 称为<u>偏序集合</u>。

- 通常用符号 "≤"表示偏序。
  - ▶ 这样,符号≤就不单纯意味着实数中的"小于或等于"关系。
  - ▶ 事实上,这是从特定情况中,借用符号≤去表示更为普遍的偏序关系。
  - ▶ 对于偏序关系来说,如果有 $x,y \in P$ 且 $x \leq y$ ,则按不同情况称它是"小于或等于","包含","在之前"等等。
- 如果R是集合P中的偏序关系,则 $R^{-1}$ 也是P中的偏序关系。
- 如上所述,如果用≤表示R,则用≥表示R<sup>-1</sup>。
- 如果 $\langle P, \leq \rangle$ 是一个偏序集合,则 $\langle P, \geq \rangle$ 也是一个偏序集合,称 $\langle P, \geq \rangle$ 是 $\langle P, \leq \rangle$ 的对偶。

- 判断下列关系:
  - 人的年龄大小关系
  - 字符串的字母序关系
  - 自然数集合N上的模n同余关系;
  - 人群中的"父子"关系。

- 例:设R是实数集合。"小于或等于"关系是R中的偏序关系;这个关系的逆关系"大于或等于" 关系也是R中的偏序关系。
- 例: 设ρ(A) = X是A的幂集。X中的包含关系⊆是 个偏序关系; 这个关系的逆关系⊇也是个偏序关 系。
- 例:设 $I_+$ 是正整数集合,且 $x,y,z \in I_+$ ,当且仅当存在z,能使xz = y,才有"x整除y"(可写成x|y),换言之,"y是x的整倍数"。"整除"和"整倍数"互为逆关系,它们都是 $I_+$ 中的偏序关系。

例: 设 $I_{+}$ ={2,3,6,8}, $\leq$ 是 $I_{+}$ 中的"整除"关系。试表达出"整除"和"整倍数"关系。

解: "整除"关系≤为
≤= {⟨2,2⟩,⟨3,3⟩,⟨6,6⟩,⟨8,8⟩,⟨2,6⟩,⟨2,8⟩,⟨3,6⟩}
"整倍数"关系是 ≥
≥= {⟨2,2⟩,⟨3,3⟩,⟨6,6⟩,⟨8,8⟩,⟨6,2⟩,⟨8,2⟩,⟨6,3⟩}

- 实数集合R中的"小于"关系<和"大于"关系>, 都不是偏序关系,因为它们都不是自反的。
- 但它们是实数集合中的另一种关系——拟序关系。

## 拟序关系

- 定义: 设R是集合X中的二元关系。如果R是反自反的和可传递的,亦即有
  - $(a) \quad (\forall x)(x \in X \to x \cancel{R} x)$
  - (b)  $(\forall x)(\forall y)(\forall z)(x \in X \land y \in Y \land z \in Z \land xRy \land yRz \rightarrow xRz)$  则称R是拟序关系,并借用符号"<"表示。
- 注意: 在上述定义中,没有明确列举反对称性的条件 $xRy \wedge yRx \rightarrow x = y$ ,事实上关系<若是反自反的和可传递的.则一定是反对称的,否则会出现矛盾。
  - 这是因为,假定x < y和y < x,因为是可传递的,可得出x < x,而R是反自反的,故总是反对称的。

## 拟序关系

- 拟序关系和偏序关系的关系:
- 定理: 设R是集合X中的二元关系。于是可有
  - a) 如果R是个拟序关系,则 $r(R) = R \cup I_X$ 是一个偏序关系。
  - b) 如果R是个偏序关系,则 $R I_X$ 是个拟序关系。

## 全序关系

• 定义: 设 $\langle P, \leq \rangle$ 是个偏序集合。如果对于每一个  $x, y \in P$ ,或者 $x \leq y$ 或者 $y \leq x$ ,亦即

$$(\forall x)(\forall y)(x \in P \land y \in P \longrightarrow x \le y \lor y \le x)$$

则称偏序关系<是<u>全序关系</u>,简称<u>全序</u>,

序偶 $\langle P, \leq \rangle$ 称为<u>全序集合</u>。

• 注意: P中具有全序关系的各元素,总能按线性次序 $x_1, x_2, ...$ 排列起来,这里当且仅当 $i \leq j$ ,才有 $x_i \leq x_j$ ,故全序也称为简单序或线性序,因此,序偶 $\langle P, \leq \rangle$ 在这种情况下也被称为<u>线性序集</u>或链。

## 全序关系

- 元素的可比性:
  - 设 $\leq$ 是集合P中的偏序关系。对于 $x,y \in P$ ,如果有 $x \leq y$ 或 $y \leq x$ ,则P中的元素x和y称为<u>可</u>比的。
- 在偏序集合中,并非任何两个元素x和y都存在 有 $x \le y$ 或 $y \le x$ 的关系。
- 事实上,对于某些x和y来说, x和y可能没有关系。在这种情况下,称x和y是不可比的。正是由于这种原因,才把称作"偏"序关系。
- 在全序集合中,任何两个元素都是可比的。

## 全序关系

- 例:设R是实数集合,a和b是R的元素。对于每一个实数a,设 $S_a = \{x | 0 \le x < a\}$ 和S是集合并且  $S = \{S_a | a \ge 0\}$ 。如果a < b,则 $S_a \subseteq S_b$ ,因此  $\langle S, \subseteq \rangle$ 是一个全序集合。
- 如果A是个含有多于一个元素的集合,则  $\langle \rho(A), \subseteq \rangle$ 不是一个全序集合。
  - 例如,设 $A = \{a, b, c\}$ ,  $\rho(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}\}$
  - $ext{t}$   $ext{t}$

定义: 设R是实数集合且 $P = R \times R$ 。假定R中的关系 $\geq$ 是一般的"大于或等于"关系。对于P中的任何两个序偶 $\langle x_1, y_1 \rangle$ 和 $\langle x_2, y_2 \rangle$ ,可以定义一个关系S

$$\langle x_1, y_1 \rangle S \langle x_2, y_2 \rangle \Leftrightarrow (x_1 > x_2) \vee (x_1 = x_2 \wedge y_1 \geq y_2)$$

如果 $\langle x_1, y_1 \rangle$   $\langle x_2, y_2 \rangle$ ,则有 $\langle x_2, y_2 \rangle$   $\langle x_1, y_1 \rangle$ ,因此 $S \in P$  中的全序关系。并称它是<u>字母次序关系</u>或字母序。

例如,
$$\langle 2,2\rangle S\langle 2,1\rangle$$
, $\langle 3,1\rangle S\langle 1,5\rangle$ 。  $\langle 2,2\rangle S\langle 2,2\rangle$ , $\langle 3,2\rangle S\langle 1,1\rangle$ 

• 设R是X中的全序关系,并设

$$P = X \cup X^2 \cup \cdots \cup X^n = \bigcup_{i=1}^n X^i \qquad (n = 1, 2, \cdots)$$

- 这个方程式说明,*P*是由长度小于或等于*n*的元素 串组成的。
- 假定n取某个固定值,可把长度为p的元素串看成是p重序元。
- 这样就可以定义**P**中的全序关系**S**,并称它是字母 次序关系。

- 为此,设 $\langle x_1, x_2, ... x_p \rangle$ 和 $\langle y_1, y_2, ..., y_q \rangle$ 是集合中的任何两个元素,且有 $p \leq q$ 。为了满足P中的次序关系. 首先对两个元素串进行比较。如果需要的话,把两个元素串加以交换,使得 $q \leq p$ 。
- 如果要使 $\langle x_1, x_2, ..., x_p \rangle S \langle y_1, y_2, ..., y_q \rangle$ ,就必须满足下列条件之一:
  - (1)  $\langle x_1, x_2, \dots, x_p \rangle = \langle y_1, y_2, \dots, y_p \rangle$
  - (2)  $x_1 \neq y_1$ 且X中有 $x_1 Ry_1$
  - (3)  $x_i = y_i.i = 1, 2, \dots, k(k < p)$ 且 $x_{k+1} \neq y_{k+1}$ 和X中有 $x_{k+1}Ry_{k+1}$
- 如果上述条件中一个也没有得到满足,则应有 $\langle y_1, y_2, ..., y_q \rangle S \langle x_1, x_2, ..., x_p \rangle$

- 考察字母次序关系的一个特定情况。
  - 设 $X = \{a, b, c, ..., x, y, z\}$ ,又设R是X中的全序关系,并用 $\leq$ 表示它,这里 $a \leq b \leq ... \leq y \leq z$
  - $P = X \cup X^2 \cup X^3$ 。这就是说,字符串中有三个来自X中的字母,或少于三个字母而且是由所有这样的字符串组成集合P。
- 例如,
  - me S met (由条件1)
  - bet S met (由条件2)
  - beg S bet (自条件3)
  - go S get (自最后的规则)
  - 因为比较的是单词go和get,故条件1,2和3都未得到满足。
- 在英文字典中,单词的排列次序就是字母次序关系的一例。 在计算机上对字符数据进行分类时,经常使用字母次序关系。

