Partial Orders (偏序关系)

Partial Orders (偏序关系)

- Ordering (排序) is a very important issue.
- There are so many useful techniques on "Ordering".
- We often use binary relations to order some or all of the elements of sets. 用二元关系将集合的所有元素或者部分元素进行排序
- Examples: Lexicographic order(字典排列法), ordering real numbers, ordering students based on scores...
- Examples to introduce "partial order"

Partial Orders (偏序)

Definition: Let R be a relation on A. Then R is a partial order iff R is

reflexive, antisymmetric and transitive (A, R) is called a partially ordered set or a poset.

集合A上的同时满足自反、反对称和可传递性的二元关系称为偏序关系。

集合A与相应的偏序关系一起称为偏序集, 记作(A, R)

Examples

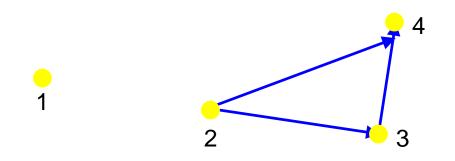
- •例1 实数集R上的"≤"关系显然是一个偏序关系。
- $\mathfrak{M}2$ The relation " \subseteq " on the power set 2^{U} of U is a partial order as well.

同学们能否观察出这两个例题里的不一样的地方?

•**例3** 设A={1,2,3,4,6,8,12},定义A上的整除关系: 当且仅当a 整除b 时,有aRb。 容易证明 R是A上的偏序关系。

Examples

• 例题4: 下图表示的二元关系是偏序吗?



- •实数集R上的"<"关系不是偏序关系。
- •2[□]上的真包含关系"c"也不是偏序关系。

理解偏序

Understand why the relation "order" needs the three properties from real ordering examples.

如何理解为什么"序"关系需要以上三种性质?

Partial Orders (偏序)

- Partial orders allow elements to "precede" one another but not necessarily, which means that it is not required that any two things be related under a partial order.
- Denotation: ≤ (很多情况下偏序用这种符号表示) we use a ≤ b to denote that (a,b) ∈ R in an arbitrary poset (A,R).
- 偏序集下,一个元素可能"先于"另一个元素,但不是必须的 ,两个元素可以没有关系。

That's the partial part of it!

- For elements a and b in A, if a ≤ b or b ≤ a, we call a and b are comparable (可比较的)
- if neither $a \le b$ nor $b \le a$, we call a and b are incomparable (不可比较)
- 注: 这里的≤仅仅是个符号,并非实数集上的大小。

2 哈斯图 Hasse Diagram 偏序的一种特殊的图形表示方式

- **构造** Hasse diagram: (从关系的有向图出发构造Hasse图的方法)
- 1) 设计构造一个能表示 poset (A, ≤) 而且比较容易从中反映 出内在的序的图形。我们让所有边由下朝上。
- 2) 去掉所有单边弧 Eliminate all loops
- 3) 去掉所有冗余的边,这些边本可以有传递性得到的,凡是能从传递性得到的边都不再保留。 Eliminate all arcs that are redundant because of transitivity
- 4) 去掉所有的箭头eliminate the arrows at the ends of arcs since everything points up. (由下朝上就代表着方向)

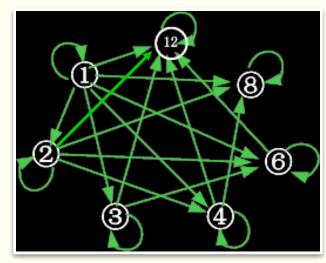
偏序关系的哈斯图(Hasse diagrams)续

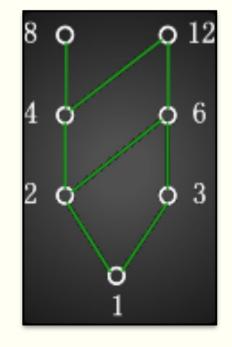
例如 前面例3中整除关系Hasse图如下:

有限集A上偏序关系"≤"的Hasse 图有 | A | 个结点。

若元素a≠b且a≤b时,则结点a画 在结点b的下方。

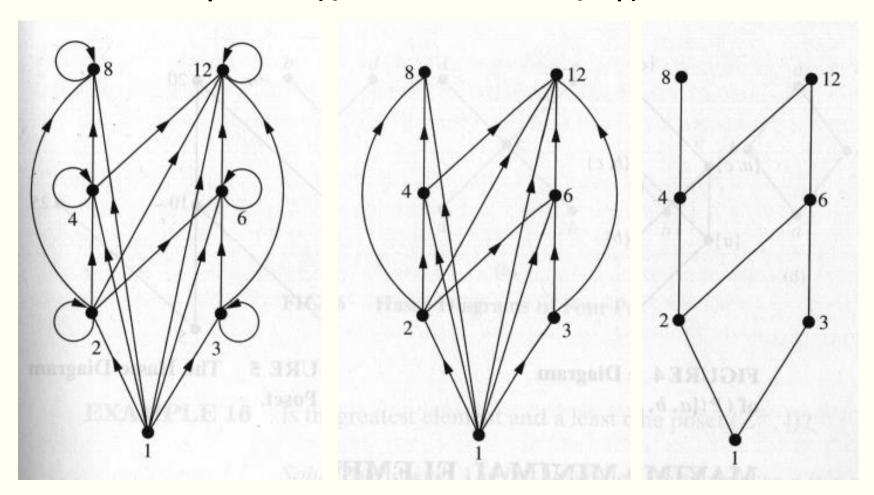
若a≤b ,且在集A中不存在任何其它元素c,使得a≤c, c≤b,则一条有向边由a指向b。





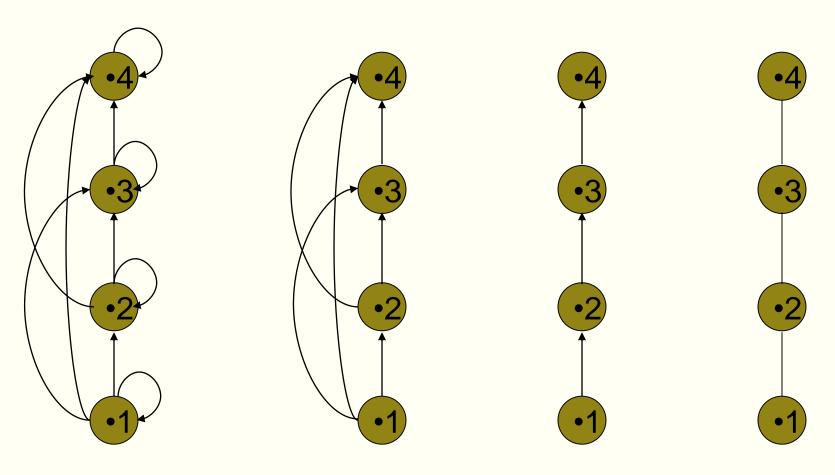
Hasse Diagram

• For the poset ({1,2,3,4,6,8,12}, |)

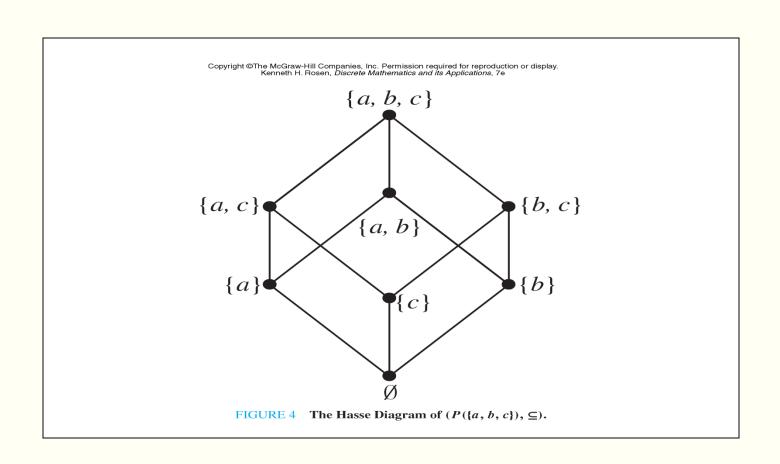


Example Hasse diagram

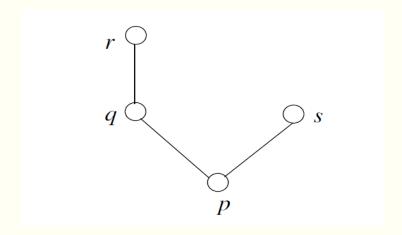
• "≤" on {1, 2, 3, 4}



例4 设 $U=\{a,b,c\}$,则" \subseteq "关系是 2^{U} 上的偏序关系,偏序关系" \subseteq "的Hasse图如下:



Hasse Diagram



• 想想: 能根据这个HASSE 图还原出偏序关系吗?

Partial Orders—Total Order(全序)

• Definition: if any two objects x and y are always related in a poset ,either $x \le y$ or $y \le x$, it is called a total order or linear order or simple order. In this case the poset (A, \le) is called a chain(链) as well

(任意的两个元素都是可比较的, 称为全序)

- Your examples please...
- Understanding "Partial" ...
- The key word "Partial" is used to describe partial orderings because pairs of elements may be incomparable, not always comparable. Otherwise, it is called total order

最大、最小元(Greatest element & least element)

• 定义(最小元)一个偏序集(A, \leq), S为A的非空子集。如果S中存在一个元素a使得 \forall b \in S, 有a \leq b。则称a为S的最小元。问题:最小元是否一定存在?唯一吗?为什么?

•举例说明...

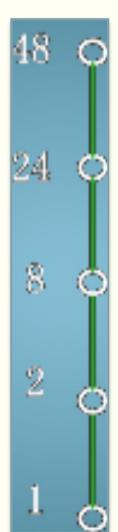
- •定义(良序):如果一个偏序集合的任一非空子集均有最小元,则称之为良序集
- •Examples...
- •鼓励学生自己定义最大元...

• 例如 实数集R上的数之间的小于或等于关系 "≤" 就是 R上的一个全序,

•正整数集N上的小于或等于关系"≤"也是 N上的一个全序。

·N上的整除关系就仅是一个偏序而不是全序。

• 例5 设A={1,2,8,24,48},则A上的整除关系是A上的偏序,并且也是一个全序。 是否是良序?



•问题: ({1,2,3,4,5}, ≤)是一个全序,容易得到其最大元和最小元。那么({1,2,3,4,5}, ≥)如何?

- •问题: 全序与良序有什么关系?
- •良序集合一定是全序,反之不真。 但有限全序一定是良序! 为什么? 请同学们自己课堂内动手证明上面的结论!

字典顺序举例

• 想象字典是如何排序的? 是全序还是良序?

• 计算机系统中的字符串排序比较

极大元、极小元 (maximal element & minimul element)

- **定义** (极小元)一个偏序集 (A, \leq) .如果 $a \in A$.如果A中不存在任何元素x使得 $x \leq a$ 。则称a为A的极小元。
- 注:笼统第说没有更小的就称为极小,没有更大的就称为极大
- 问题: A存在极小元吗? 唯一吗? 为什么?
- 举例说明...
- 学生自己定义极大元...
- 问题:极大极小元与最大最小元的关系如何?

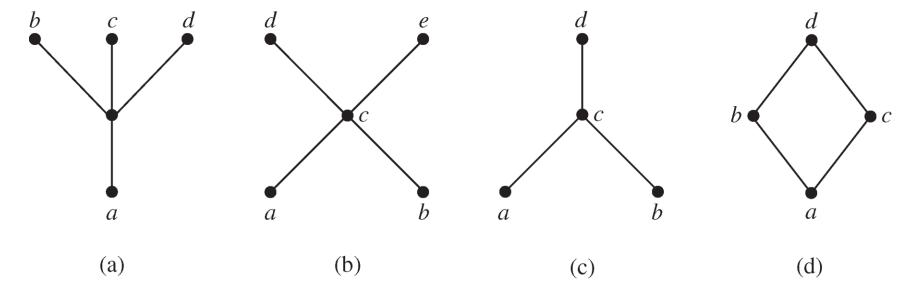


FIGURE 6 Hasse Diagrams of Four Posets.

上界、下界、最大下界、最小上界等概念 格的概念等等 引导学生进一步自学代数运算、格论基础知识

良序定理与数学归纳法

- **良序定理Well-ordering Theorem**: 任何非空集合S,存在S上的二元关系R,使得<S,R>是良序集。它意味着: 任何集合都可以良序化。
- **非负整数集合的良序性(N,≤)**: 每个非空的非负整数集都有最小元

• 非负整数集合的良序性是数学归纳法正确性的依据!

Climb an Infinite Ladder and Doninoes

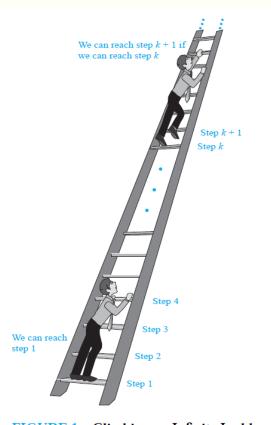
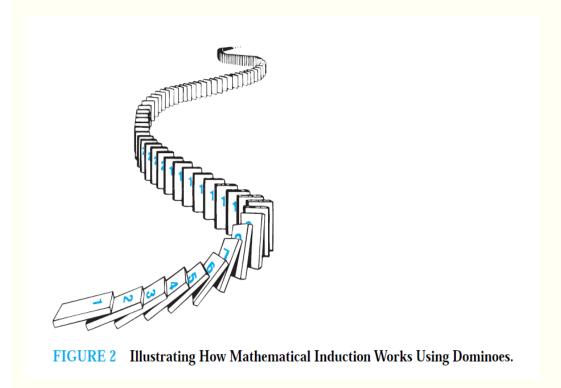


FIGURE 1 Climbing an Infinite Ladder.



引言—归纳发现规律

- 前n个正奇数之和的公式是什么?
- $\forall n=1,2,3,4,5$ 来说,前n个正奇数之和为:
 - **–** 1=1, 1+3=4, 1+3+5=9,
 - **–** 1+3+5+7=16, 1+3+5+7+9=25
- 猜测前n个正奇数之和是 n^2
- 假如这个猜测是正确的,就需要一种方法来证明

证明归纳发现的断言

- 数学归纳法:是证明这种类型的断言的极为重要的证明技术
 - 如何使用数学归纳法
 - 为什么它是有效的证明技术
- 注意:
 - 数学归纳法只能证明通过其它方式获得的结果
 - 但它本身不是发现公式或公理的工具

整数集的良序性

- 数学归纳法的有效性来源于如下关于整数集的基本公理: 良序性:每个非空的非负整数集都有最小元
- 例:用良序性证明除法算法(同学们课后自己试试)。
 - 若a是整数而且d是正整数,则存在唯一的整数q和r,满足0≤r<d和a=dg+r

注意:

- 数学归纳法的假设,并非假定对所有正整数来说 P(n)为真,
- 只是证明了: 若假定P(n)为真,则P(n+1)也为真
- 因此,数学归纳法不属于循环论证

为什么数学归纳法是有效的?

- 假定知道P(1)为真,而且对所有正整数n来说 P(n)→P(n+1)为真
- 为了证明对所有正整数来说P(n)为真,假定至少存在一个使P(n)为假的正整数
- 那么使P(n)为假的所有正整数的集合S非空
- 根据良序性,S有一个最小元,把它表示为k
- 可以知道k不是1,因为P(1)为真
- 因为k是正的,并且大于1,所以k-1是一个正整数
- 因为k-1小于k,所以它不属于S
- 所以P(k-1)必然为真
- 因为P(k-1)→P(k)为真,所以P(k)为真
- 这与对k的选择相矛盾

数学归纳法的第二原理

(strong induction 强数学归纳法)

- To prove that P(n) is true for all positive integers n, where P(n) is a propositional function, complete two steps:
 - Basis Step: Verify that the proposition P(1) is true.
 - *Inductive Step*: Show the conditional statement $[P(1) \land P(2) \land \cdots \land P(k)] \rightarrow P(k+1)$ holds for all positive integers k.
- 假定对k=1,2,...,n来说P(k)为真,证明在这个假定的基础之上P(n+1)也必然为真(或者称为:第二数学归纳法)
- 证明对所有正整数n来说P(n)为真的两个步骤:
 - 基础步骤:证明P(1)为真
 - 归纳步骤:证明对每个正整数n来说,[P(1) $\land P(2)$ \land \dots \land P(n)] \rightarrow P(n+1) 为真

- 例如:
- 证明: 若n是大于1的整数,则n可以写成素数之积
 - 解:设P(n): n可以写成素数之积
 - 基础步骤: P(2)为真,因为P(2)可以写成一个素数之积,即它自身
 - 归纳步骤: 假定对所有满足 $k \le n$ 的正整数k来说P(k)为真,要完成归纳步骤就必须证明在这个假定下P(n+1)为真

注意:

- 为了证明对n=k,k+1,...来说P(n)为真,其中k是整数
- 首先证明P(k), P(k+1), ..., P(r)都为真(基础步骤)
- 然后证明对每个整数 $n \ge r$ 来说 $[P(k) \land P(k+1) \land ... \land P(n)] \rightarrow P(n+1)$ 为真(归纳步骤)

注

• 后面学习树的知识,证明树的边数=结点数-1的定理时,也会用第二数学归纳法。

一般化的良序归纳原理

良序归纳原理 The principle of Well-Ordered induction : Suppose That (S, \prec) is a well-ordered set. Then P(x) is true for all $x \in S$, if Inductive step: For every $y \in S$, if P(x) is true for all $x \in S$ with $x \prec y$, then P(y) is true.

•Note: strong Induction is sometimes called the *second principle of mathematical induction* or *complete induction somewhere*. 第二数学归纳法 就是良序归纳原理在整数集合上的结论

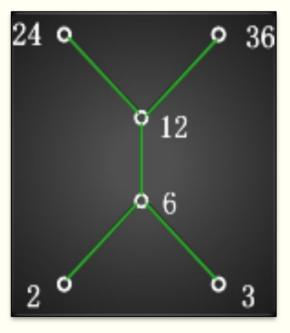
作业

• 5.6 T7 (a), T11, T25, T33, T39

• 以下是一些练习和例子,同学们自己看看做做

偏序集练习

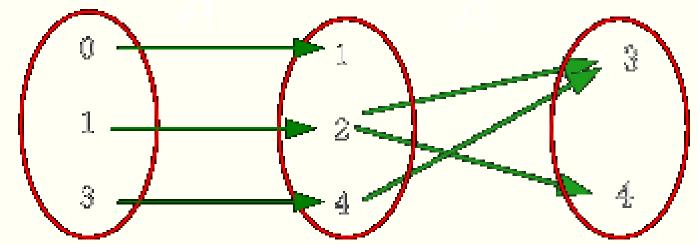
- 1. 对下述论断判断正确与否,在相应括号中键入"Y"或"N"。
- (1) 设A={2,3,6,12,24,36}, A上的整除关系是一偏序关系,用"≤"表示。
- (a) 该偏序关系的次序图是



• (b) "≤"={(2,2), (2,6), (3,3), (3,6), (6,6), (6,12), (12,12), (12,24), (24,24), (36,36)} (•N)

- (2) 集合A={3,9,27,54}上的整除关系是A上的全序
- (•Y

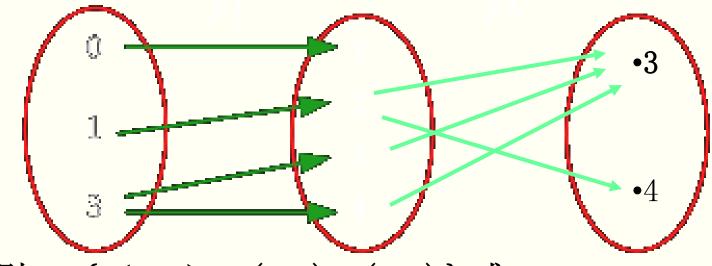
•**例** 题 •1. 给定R₁= {(0,1), (1,2), (3,4), R₁ R₂ = {(1,3), (1,4), (3,3)}, 求一个基数最小的关系,使满足R₂的条件. 一般地说,若给定R₁和R₁ R₂, R₂能被唯一地确定吗? 基数最小的R₂能被唯一确定吗?



- 解 满足上述条件的最小基数的关系
- $R_2 = \{ (2,3), (2,4), (4,3) \}$
- •一般说,给定 \mathbf{R}_1 和 \mathbf{R}_1 \mathbf{R}_2 ,不能唯一的确定 \mathbf{R}_2 。例如 \mathbf{R}_2 ={(2,3),(2,4),(4,3),(0,0),(3,3)}也可以.

• 给定 R_1 和 R_1 R_2 ,也不能唯一的确定出最小基数的 R_2 。

•例如 R_1 = { (0,1), (1,2), (3,3), (3,4)}, R_1 R_2 = { (1,3), (1,4), (3,3)},



- •则 R_2 = { (2,3), (2,4), (4,3)} 或
- R₂= { (2,3), (2,4), (3,3)} 都可以。

- •2. 下列关系哪一个是自反的、对称的、反对称的或可传递的?
- (1) 当且仅当 $n_1 n_2 < 8(n_1, n_2 \in N)$ 时,有 $n_1 R n_2$
- (2) 当且仅当 $\mathbf{r}_1 \leq |\mathbf{r}_2|$ ($\mathbf{r}_1, \mathbf{r}_2 \in \mathbf{R}$)时,有 $\mathbf{r}_1 \mathbf{R} \mathbf{r}_2$
- 解(1) R不是自反的,如4∈N,但4 4=16>8。
- R是对称的,因为 对于任意的 $n_{1, 1}$ $n_{2} \in \mathbb{N}$,
- 若有 $n_1 n_2 < 8$,则 $n_2 n_1 = n_1 n_2 < 8$ 。
 - R不是反对称的,例,2 3<8, 3 2<8, 但3+2.
 - •R不是可传递的,例如,3 2<8, 2 3<8, 但3 3=9>8。
 - (2) R是自反的,因为对任意的r∈R,有r \leq |r|。
 - •R不是对称的,如-1≤|3|,但3>|-1|。
 - •R不是反对称的,如-3≤|2|,2≤|-3|,但-3≠2。
 - •R不是可传递的,100≤|-101|, -101≤|2|,但100>|2|

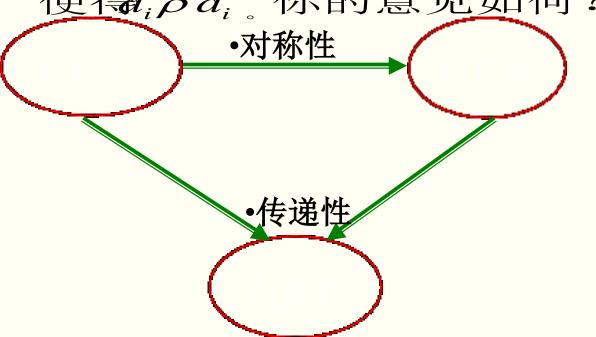
- 3 设R₁和R₂是集合A上的任意两个关系,判断下列
- 命题是否正确,并说明理由.
- (1) 若R₁和R₂是自反的,则R₁R₂也是自反的;
- (2) 若R_1 和 R_2 是非自反的,则 R_1 R_2 也是非自反的;
- · 解 (1)正确。·因为对任意的a∈A,有aR₁a,
 - •又对任意的 $a \in A$,有 aR_2a .
 - •所以对任意的a ∈A,有 $a(R_1 R_2)a$,
 - •因此 \mathbf{R}_1 \mathbf{R}_2 也是自反的。
 - •(2)•否。例如,设集合A= {a,b}.
 •R₁={(a,b), (b,a)},R₂={(a, b),(b,a)}
 - •显然 R_1 和 R_2 都是非自反的,但 R_1 R_2 自反。

- (3) 若R₁和R₂是对称的,则R₁R₂也是对称的;
- (4) 若R₁和R₂是反对称的,则R₁R₂也是反对称的;
- (5) 若R₁和R₂是可传递的,则R₁ R₂也是可传递的;
- 解 (3) 否. 例如,设集合A= {1,2,3},
 R₁= { (1,2), (2,1) }, R₂= { (1,3), (3,1)},
 显然 R₁和R,都是对称的,
 - •但 $\mathbf{R}_1 \mathbf{R}_2 = \{ (2,3) \}$ 不是对称的。
 - •• (4) 否 . 例如设 A = {1,2,3}, R₁={(1,2),(3,3)},
 - $R_2 = \{(2,3), (3,1)\}$ 显然 $R_1 \pi R_2$ 都是反对称的,
 - •但 $R_1 R_2 = \{ (1, 3), (3, 1) \}$ 不是反对称的。
 - •• (5) 否 . 例如设 $A = \{1, 2, 3\}, R_1 = \{(1, 2), (2, 3), (1, 3)\},$
 - $R_2 = \{ (2, 3), (3, 1), (2, 1) \},$
 - · 显然R₁和R₂都可传递的.
 - •但 $R_1 R_2 = \{(1,3), (2,1), (1,1)\}$ 不是可传递的。

- •4 . 有人说,集合A上的关系 , 如果是对称的且可
- 传递,则它也是自反的。其理由是,从 $a_i \rho a_i$,

由对对称性 ρa_i ,再由一转由可

便得 $i \rho a_i$ 。你的意见如何?



- •例 设 A= {1,2,3}
- $\bullet R = \{ (1, 2), (2, 1), (1, 1), (2, 2) \}$

- 5. 设 R_1 是集合A上的一个关系, R_2 ={(a,b) | 存在 c,使(a,c) $\in R_1$ 且(c,b) $\in R_1$ },试证明:
- 若 R₁是一个等价关系,则R₂也是一个等价关系。
 - •证明 因为 R_1 是自反的,所以对于任意的 a ∈ A ,有 (a, a) ∈ R_1 ,由 (a, a) ∈ R_1 ,(a, a) ∈ R_1 。 •因此有 (a, a) ∈ R_2 . R_2 是自反的。
 - •对于任意的a, $b \in A$, 若(a, b) $\in R_2$,
 - •则必有元素 $c \in A$,使得(a, c) $\in R_1$ 且(c, b) $\in R_1$,
 - •由 R_1 的对称性,又有(b, c) $\in R_1$,且(c, a) $\in R_1$,
 - •因而有(b, a) $\in R_2$, 故 R_2 是对称的。

- •对于任意的a, b, c \in A, 若 (a, b) \in R₂, (b, c) \in R₂,
- •则必有元素 $d, e \in A$,使得
- $(a, d) \in R_1$ $(d, b) \in R_1$ $(b, e) \in R_1$ $(e, c) \in R_1$
 - 由 R_1 的可传递性,又有(a,b) $\in R_1,(b,c) \in R_1$
 - •于是有(a,c) ∈ R_2 ,故 R_2 是可传递的。
 - •由上证得 R_2 是一个等价关系。
- •证法
- •设(a, b)∈R₁,
 - •由 R_1 的自反性,又有(a, a) $\in R_1$,
- $\pm (a, a) \in \mathbb{R}_1, (a, b) \in \mathbb{R}_1,$
- •于是有 $(a,b) \in R_2$, 因此 $R_1 = R_2$ 。
 - •反之,设(a, b) ∈ R₂,
 - •则必存在 $c \in A$,使得 (a, c) $\in R_1$, (c, b) $\in R_1$,
- •而由 R_1 的可传递性,又有(a,b) $\in R_1$,因此 R_2 R_1 .
 - •由上可知R₂=R₁,因此R₂是等价关系。