



离散数学

Discrete Mathematics

for Computer Science

计算机学院计科系
薛思清 xuesiqing@cug.edu.cn

Discrete Mathematics, 6 Relation



第6讲 关系 Relation (4)

Good order is the foundation of all things.
—Edmund Burke (1729–1797)

Discrete Mathematics, 6 Relation

Outline

几个特殊的二元关系


- 等价关系
- 偏序关系
- 函数

Discrete Mathematics, 6 Relation

A Pancake Recipe

Suppose we have the following recipe for making pancakes.

1. Mix the dry ingredients (flour, sugar, baking powder) in a
2. Mix the wet ingredients (milk, eggs) in a bowl.
3. Mix the wet and dry ingredients together.
4. Oil the pan. (It's an old pan.)
5. Heat the pan.
6. Make a test pancake and throw it away.
7. Make pancakes.




An ordering for the steps:
4, 5, 2, 1, 3, 6, 7.

Discrete Mathematics, 6 Relation

关于偏序关系

- ▶ 序结构
- ▶ 代数结构
- ▶ 拓扑结构

尼古拉·布尔巴基 (Nicolas Bourbaki) 学派



1951年布尔巴基大会

“结构主义” → “构造主义”

Discrete Mathematics, 6 Relation

关于偏序关系

导弹拦截

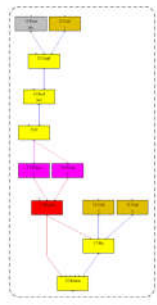
某国为了防御敌国的导弹袭击，发展出一种导弹拦截系统。但是这种导弹拦截系统有一个缺陷：虽然它的第一发炮弹能够达到任意的高度，但是以后每一发炮弹都不能高于前一发的高度。某天，雷达捕捉到敌国的导弹来袭。由于该系统还在使用阶段，所以只有一套系统，因此有可能不能拦截所有的导弹。

输入导弹依次飞来的高度，计算这套系统最多能拦截多少导弹，如果要拦截所有导弹最少要配备多少套这种导弹系统。

Dilworth定理



Discrete Mathematics, 6 Relation



An Evolutionary Algorithm
of Contracting Search
Space Based on **Partial
Ordering Relation** for
**Constrained Optimization
Problems**

```

int test(int x) {
  if(x == 1) {
    return 5;
  } else {
    return 6;
  }
}

```

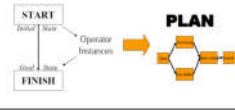
Graph when processing an L.E. statement

An example is simple: given a set of actions I can perform, which ones do I choose (and in what order should I apply them) in order to reach my goal? I've got to get to work this morning - what should I do to get there? I might need to wake up, turn off the alarm, shower, take off my wet pajamas and put on something suitable for doing business, and so on, until I reach work in the morning.

Partial-Order Planning

The Planning Problem: Revisited

To find an executable *partially-ordered* set of actions that achieves a given goal when performed starting in a given state.



偏序关系(Partial Order):

设 $R \subseteq A \times A$ 且 $A \neq \emptyset$, 若 R 是**自反的**, **反对称的**, **传递的**

通常用 \sqsubseteq 表示偏序关系, 读作 “小于等于” ;

“严格小于” : $x \sqsubset y \Leftrightarrow x \sqsubseteq y \wedge x \neq y$

偏序集(Poset, Partial-Order Set): $\langle A, \sqsubseteq \rangle$, \sqsubseteq 是 A 上偏序关系

例: $\langle A, \leq \rangle$, $\langle A, | \rangle$, $\langle A, \subseteq \rangle$

练习

设 ρ 是集合 A 上的偏序关系, $B \subseteq A$, 试证明

$\rho \cap (B \times B)$ 是 B 上的偏序关系。

设 $\langle A, \sqsubseteq \rangle$ 是偏序集, $x, y \in A$

可比(comparable):

x 与 y 可比 $\Leftrightarrow x \sqsubseteq y \vee y \sqsubseteq x$

覆盖(cover):

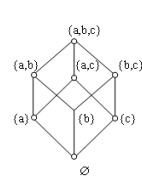
y 覆盖 $x \Leftrightarrow x \sqsubseteq y \wedge \neg \exists z (z \in A \wedge x \sqsubseteq z \wedge z \sqsubseteq y)$

哈斯图(Hasse):

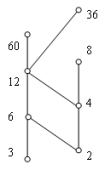
图中每个顶点代表 A 的一个元素, 当且仅当 y 覆盖 x 时, 在 x 与 y 之间画无向边, 并且 x 画在 y 下方

示例

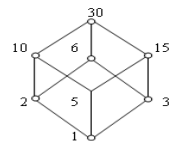
1 集合 $A = \{a, b, c\}$, A 的幂集 $P(A)$ 上的包含关系 \subseteq 是一个偏序关系



2 集合 $A = \{2, 3, 4, 6, 8, 12, 36, 60\}$ 上的整除关系 “ $|$ ” 是一个偏序关系



3 设 n 是一个正整数, S_n 是 n 的所有因子的集合。例如, 当 $n=30$ 时, $S_{30} = \{1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$ 。设 “ $|$ ” 是整除关系, 则 $\langle S_{30}, | \rangle$ 是偏序集



偏序关系

偏序集中的特殊元素

设 $\langle A, \sqsubseteq \rangle$ 为偏序集, $B \subseteq A, y \in B$

最大元(maximum/greatest element):

y 是 B 的最大元 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \rightarrow x \sqsubseteq y)$

最小元(minimum/least element):

y 是 B 的最小元 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \rightarrow y \sqsubseteq x)$

极大元(maximal element):

y 是 B 的极大元 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \wedge y \sqsubseteq x \rightarrow x = y)$

极小元(minimal element):

y 是 B 的极小元 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \wedge x \sqsubseteq y \rightarrow x = y)$

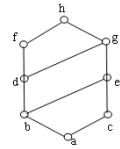
Discrete Mathematics, 6 Relation

偏序关系

示例

偏序集 $\langle \{a, b, c, d, e, f, g, h\}, \leq \rangle$, 由下图的哈斯图给出。

- (1) $B_1 = \{b, d, e, g\}$ (2) $B_2 = \{b, c, d, e, f, g\}$
(3) $B_3 = \{a, c, d\}$ (4) $B_4 = \{d, e\}$



解

- (1) B_1 的最大元为 g ; B_1 的极大元为 g ; B_1 的最小元为 b ; B_1 的极小元也为 b .
(2) B_2 无最大元和最小元; B_2 的极大元是 f, g ; 极小元是 b, c .
(3) B_3 无最大元, 其最小元为 a ; B_3 的极大元为 c, d ; 极小元为 a .
(4) B_4 无最大元, 也无最小元; B_4 的极大元是 d, e ; 极小元也是 d, e .

Discrete Mathematics, 6 Relation

偏序关系

设 $\langle A, \sqsubseteq \rangle$ 为偏序集, $B \subseteq A, y \in A$

上界(upper bound): y 是 B 的上界 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \rightarrow x \sqsubseteq y)$

下界(lower bound): y 是 B 的下界 $\Leftrightarrow \forall x (x \in B \rightarrow y \sqsubseteq x)$

最小上界(least upper bound, lub):

设 $C = \{y \mid y \text{ 是 } B \text{ 的上界}\}$, C 的最小元称为 B 的最小上界, 或上确界.

最大下界(greatest lower bound, glb):

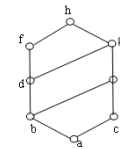
设 $C = \{y \mid y \text{ 是 } B \text{ 的下界}\}$, C 的最大元称为 B 的最大下界, 或下确界.

Discrete Mathematics, 6 Relation

示例

偏序集 $\langle \{a, b, c, d, e, f, g, h\}, \leq \rangle$, 由右图的哈斯图给出。

- (1) $B_1 = \{b, c, d, e, g\}$
(2) $B_2 = \{b, e, d, f\}$
(3) $B_3 = \{a, c, d\}$ (4) $B_4 = \{d, e\}$



- 1) 当 $B_1 = \{b, c, d, e, g\}$ 时, B_1 有上界 g, h , 下界 a ; 最小上界 g , 最大下界 a .
2) 当 $B_2 = \{b, e, d, f\}$ 时, B_2 有上界 h , 下界 b, a ; 最小上界 h , 最大下界 b .

Discrete Mathematics, 6 Relation

偏序关系

练习 下表关于偏序集的子集 B 的判断是否正确?

| | 存在 (B 非空有穷) | 存在 (B 无穷) | 唯一 | $\in B$ |
|-----|----------------|--------------|----|---------|
| 最大元 | | | | |
| 最小元 | | | | |
| 极大元 | | | | |
| 极小元 | | | | |
| 上界 | | | | |
| 下界 | | | | |
| 上确界 | | | | |
| 下确界 | | | | |

Discrete Mathematics, 6 Relation

偏序关系

练习 下表关于偏序集的子集 B 的判断是否正确?

| | 存在 (B 非空有穷) | 存在 (B 无穷) | 唯一 | $\in B$ |
|-----|---------------------|--------------|--------------|--------------|
| 最大元 | \times (表示不一定) | \times | \checkmark | \checkmark |
| 最小元 | \times | \times | \checkmark | \checkmark |
| 极大元 | \checkmark (表示一定) | \times | \times | \checkmark |
| 极小元 | \checkmark | \times | \times | \checkmark |
| 上界 | \times | \times | \times | \times |
| 下界 | \times | \times | \times | \times |
| 上确界 | \times | \times | \checkmark | \times |
| 下确界 | \times | \times | \checkmark | \times |

Discrete Mathematics, 6 Relation

链、反链

一个链 C 是 X 的一个子集，它的任意两个元素都可比。

一个反链 A 是 X 的一个子集，它的任意两个元素都不可比。

两个重要定理：

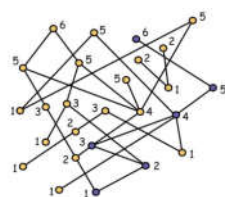
定理1 令 $\langle X, \leq \rangle$ 是一个有限偏序集，并令 m 是其最大链的大小，则 X 可以被划分成 m 个但不能再少的反链。(Mirsky)

其对称定理称为 **Dilworth 定理**：

定理2 令 $\langle X, \leq \rangle$ 是一个有限偏序集，并令 m 是反链的最大值，则 X 可以被划分成 m 个但不能再少的链。

Dilworth Theorem

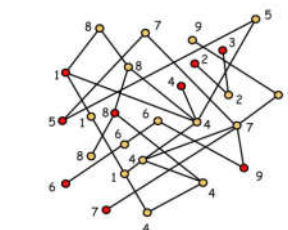
Mirsky's Theorem (Dual Dilworth)



Theorem (1971) A poset of height h can be partitioned into h antichains.

Dilworth Theorem

Dilworth's Theorem



Theorem (1950) A poset of width w can be partitioned into w chains.

Dilworth Theorem

Equivalence of seven major theorems in combinatorics

Robert D. Borgersen
umborger@cc.umanitoba.ca

Dilworth Theorem

Abstract

The seven following theorems, while seemingly unrelated, are equivalent (i.e., any one of them may be proved by assuming any other is true). These theorems relate to graph theory, set theory, flow theory, and even marriage: Menger's theorem (1929), König's theorem for matrices (1931), the König-Egerváry theorem (1931), Hall's marriage theorem (1935), the Birkhoff-Von Neumann theorem (1946), Dilworth's theorem (1950) and the Max Flow-Min Cut theorem (1962). I will attempt to explain each theorem, and give some indications why all are equivalent.

—Robert D. Borgersen, *Equivalence of seven major theorems in combinatorics*