

2.8 序关系

- 偏序, 线序, 拟序, 良序
- 哈斯图
- 特殊元素: 最大/小元, 极大/小元, 上/下界, 上/下确界
- (反)链

偏序(partial order)关系

- **偏序关系**: 设 $R \subseteq A \times A$ 且 $A \neq \emptyset$, 若 R 是**自反的, 反对称的, 传递的**, 则称 R 为偏序关系
- 通常用 \leq 表示偏序关系, 读作 “**小于等于**”
$$\langle x, y \rangle \in R \Leftrightarrow xRy \Leftrightarrow x \leq y$$

■ 偏序集: $\langle A, \preceq \rangle$, \preceq 是A上偏序关系

偏序集 $\langle A, \leq \rangle$, $\langle A, \geq \rangle$, $\langle A, | \rangle$

■ $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{R}$

$$\leq = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \wedge x \leq y \},$$

$$\geq = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \wedge x \geq y \},$$

■ $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{Z}_+ = \{ x \mid x \in \mathbb{Z} \wedge x > 0 \}$

$$| = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \wedge x | y \}$$

偏序集 $\langle \mathcal{A}, \subseteq \rangle$

- $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{P}(A)$, $\subseteq = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathcal{A} \wedge x \subseteq y \}$
- 设 $A = \{a, b\}$, $\mathcal{A}_1 = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}\}$, $\mathcal{A}_2 = \{\{a\}, \{a, b\}\}$, $\mathcal{A}_3 = \mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$, 则
$$\subseteq_1 = \upharpoonright_{\mathcal{A}_1} \cup \{ \langle \emptyset, \{a\} \rangle, \langle \emptyset, \{b\} \rangle \}$$
$$\subseteq_2 = \upharpoonright_{\mathcal{A}_2} \cup \{ \langle \{a\}, \{a, b\} \rangle \}$$
$$\subseteq_3 = \upharpoonright_{\mathcal{A}_3} \cup \{ \langle \emptyset, \{a\} \rangle, \langle \emptyset, \{b\} \rangle, \langle \emptyset, \{a, b\} \rangle, \langle \{a\}, \{a, b\} \rangle, \langle \{b\}, \{a, b\} \rangle \}$$

偏序集 $\langle \pi, \leq_{\text{加细}} \rangle$

- $A \neq \emptyset$, π 是由 A 的一些划分组成的集合

$$\leq_{\text{加细}} = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \pi \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的加细} \}$$

- 设 $A = \{a, b, c\}$,
 $\mathcal{A}_1 = \{ \{a, b, c\} \}$, $\mathcal{A}_2 = \{ \{a\}, \{b, c\} \}$,
 $\mathcal{A}_3 = \{ \{b\}, \{a, c\} \}$, $\mathcal{A}_4 = \{ \{c\}, \{a, b\} \}$,
 $\mathcal{A}_5 = \{ \{a\}, \{b\}, \{c\} \}$

取 $\pi_1 = \{ \mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2 \}$, $\pi_2 = \{ \mathcal{A}_2, \mathcal{A}_3 \}$, $\pi_3 = \{ \mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2, \mathcal{A}_3, \mathcal{A}_4, \mathcal{A}_5 \}$

$$\leq_1 = I_{\pi_1} \cup \{ \langle \mathcal{A}_2, \mathcal{A}_1 \rangle \}, \leq_2 = I_{\pi_2},$$

$$\leq_3 = I_{\pi_3} \cup \{ \langle \mathcal{A}_2, \mathcal{A}_1 \rangle, \langle \mathcal{A}_3, \mathcal{A}_1 \rangle, \langle \mathcal{A}_4, \mathcal{A}_1 \rangle, \langle \mathcal{A}_5, \mathcal{A}_1 \rangle, \langle \mathcal{A}_5, \mathcal{A}_2 \rangle, \langle \mathcal{A}_5, \mathcal{A}_3 \rangle, \langle \mathcal{A}_5, \mathcal{A}_4 \rangle \}. \quad \#$$

哈斯图(Hasse diagram)

- 设 $\langle A, \leq \rangle$ 是偏序集, $x, y \in A$
- 可比(comparable):
x与y可比 $\Leftrightarrow x \leq y \vee y \leq x$
- 覆盖(cover):
y覆盖x $\Leftrightarrow x \leq y \wedge \neg \exists z (z \in A \wedge x \leq z \leq y)$
- 哈斯图: 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.
 - 省去每个顶点的环
 - 若 $x < y$, 但y不覆盖x, 省去x与y之间的连线

例2.16(1)(2)

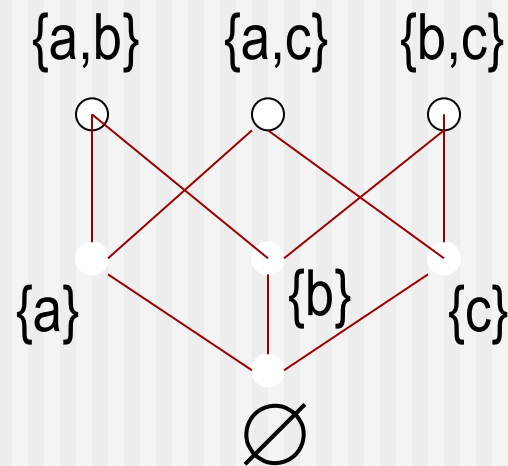
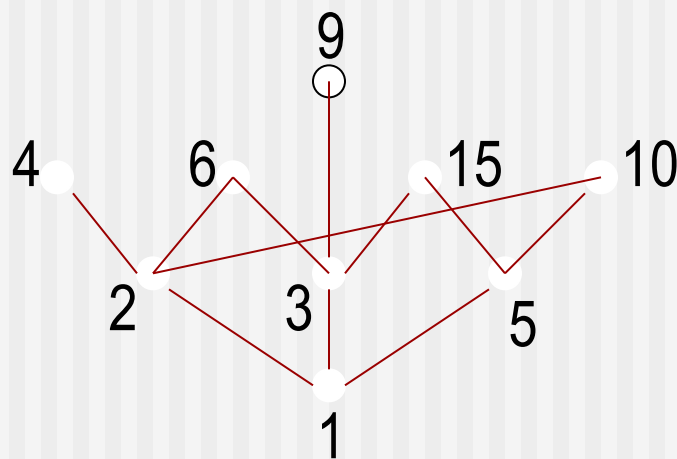
■ 画出下列偏序关系的哈斯图.

(1) $\langle A, | \rangle$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 10, 15\}$

(2) $\langle \mathcal{A}, \subseteq \rangle$, $A = \{a, b, c\}$, $\mathcal{A} \subseteq P(A)$,

$\mathcal{A} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{b, c\}, \{a, c\}\}$

■ 解:



例2.16(3)

■ 画出下列偏序关系的哈斯图。

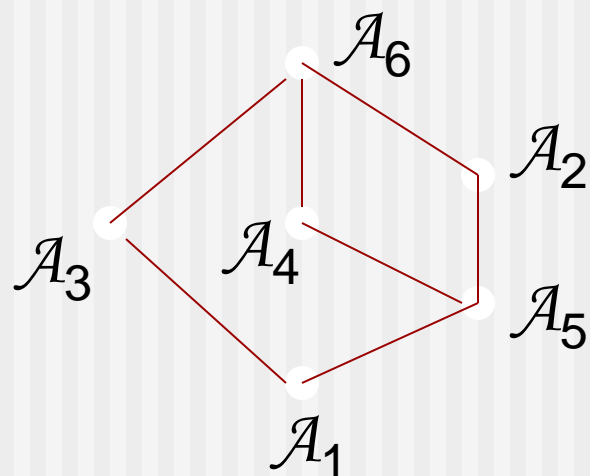
(3) $\langle \pi, \leq_{\text{加细}} \rangle$, $\pi = \{A_1, A_2, A_3, A_4, A_5, A_6\}$, $A = \{a, b, c, d\}$

$A_1 = \{ \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{d\} \}$, $A_2 = \{ \{a, b\}, \{c, d\} \}$,

$A_3 = \{ \{a, c\}, \{b, d\} \}$, $A_4 = \{ \{a\}, \{b, c, d\} \}$,

$A_5 = \{ \{a\}, \{b\}, \{c, d\} \}$, $A_6 = \{ \{a, b, c, d\} \}$

■ 解:



#

全序(total order)关系

- 全序关系：若偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 满足
$$\forall x \forall y (x \in A \wedge y \in A \rightarrow x \text{与} y \text{可比})$$
则称 \leq 为全序关系，称 $\langle A, \leq \rangle$ 为全序集
- 全序关系亦称线序(linear order)关系
- 例： $\langle A, \leq \rangle, \langle A, \geq \rangle$



拟序(quasi-order)关系

- 拟序关系：设 $R \subseteq A \times A$ 且 $A \neq \emptyset$ ，若 R 是反自反的，传递的，则称 R 为拟序关系
- 通常用 $<$ 表示拟序关系
- 反自反性与传递性蕴涵反对称性
- 拟序集： $\langle A, < \rangle$ ， $<$ 是 A 上拟序关系
- 例子：设 $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{R}$ ， $\emptyset \neq B \subseteq \mathbb{Z}_+$
 $\langle A, < \rangle$ ， $\langle A, > \rangle$ ， $\langle B, |' \rangle$ ， $\langle \mathcal{A}, \subset \rangle$
 $|' = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in B \wedge x \mid y \wedge x \neq y \}$

定理2.29

- **定理2.29**: 设 \leq 是非空集合 A 上偏序关系,
 $<$ 是 A 上拟序关系, 则
 - (1) $<$ 是反对称的;
 - (2) $\leq -I_A$ 是 A 上拟序关系;
 - (3) $< \cup I_A$ 是 A 上偏序关系.
- **证明**: (1) $x < y \wedge y < x \Rightarrow x < x$, 矛盾!
(2)(3) 显然.

- 偏序关系与拟序关系的本质区别在于前者具有自反性，后者具有反自反性，但是可以互相转化。
- 共同实质是均具有反对称性和传递性
- 拟序关系与偏序关系的哈斯图在画法上完全相同，注意前者顶点均无环。

定理2.30

■ **定理2.30**: 设 $<$ 是非空集合A上拟序关系, 则

(1) $x < y, x = y, y < x$ 中至多有一式成立;

(2) $(x < y \vee x = y) \wedge (y < x \vee y = x) \Rightarrow x = y.$

■ **证明**: (1) 两式以上成立导致 $x < x$, 矛盾!

(2) 若 $x \neq y$, 则 $x = y$, 与 $y = x$ 为假, 则可以推出 $(x < y) \wedge (y < x)$, (由已知条件)

与(1)矛盾! #

三歧性(trichotomy)

- **三歧性**: 设 \prec 是非空集合 A 上拟序关系, 若 $x \prec y, x = y, y \prec x$ 中有且仅有一式成立, 则称 \prec 具有三歧性.
- **拟全序关系**: 设 \prec 是非空集合 A 上拟序关系, 若 \prec 具有三歧性, 则称 \prec 为拟全序关系, 或**拟线序关系**, 称 $\langle A, \prec \rangle$ 为**拟线序集**.

-
- 最大元, 最小元
 - 极大元, 极小元
 - 上界, 下界
 - 最小上界(上确界), 最大下界(下确界)

最大元, 最小元

- 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, $B \subseteq A$, $y \in B$
- 最大元(maximum/greatest element):
y是B的最大元 \Leftrightarrow
$$\forall x (x \in B \rightarrow x \leq y)$$
- 最小元(minimum/least element):
y是B的最小元 \Leftrightarrow
$$\forall x (x \in B \rightarrow y \leq x)$$

最大元, 最小元举例(例16(1))

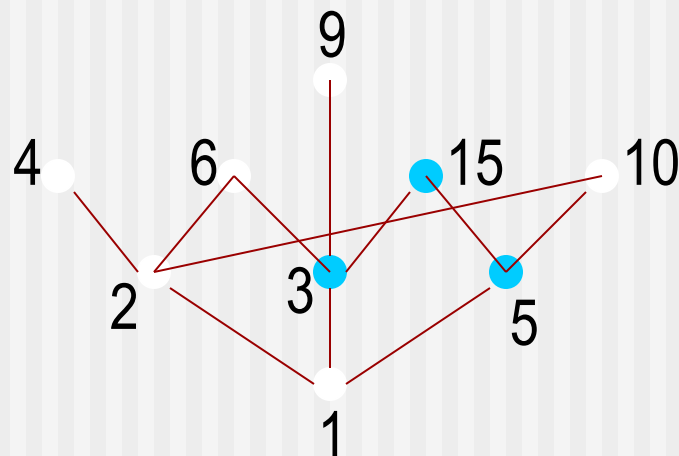
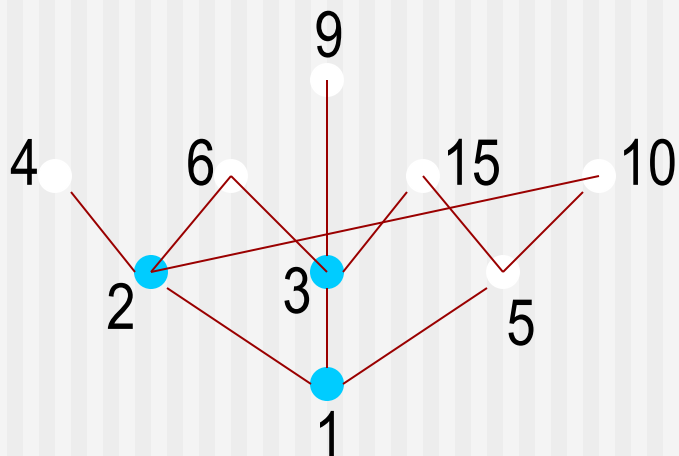
■ 例16(1): $\langle A, | \rangle$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 10, 15\}$

$B_1 = \{1, 2, 3\}$, $B_2 = \{3, 5, 15\}$, $B_3 = A$.

B_1 的最大元是 $\{\}$, B_1 的最小元是 $\{1\}$

B_2 的最大元是 $\{15\}$, B_2 的最小元是 $\{\}$

B_3 的最大元是 $\{\}$, B_3 的最小元是 $\{1\}$



极大元,极小元

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

■ 极大元(maximal element):

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

(没有比 y 大的元素)

■ 极小元(minimal element):

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

(没有比 y 小的元素)

极大元,极小元举例(例16(1))

■ 例16(1): $\langle A, | \rangle$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 10, 15\}$

$B_1 = \{1, 2, 3\}$, $B_2 = \{3, 5, 15\}$, $B_3 = A$.

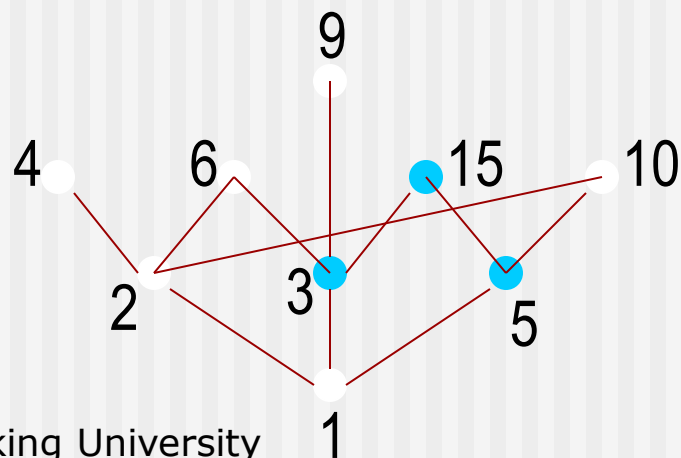
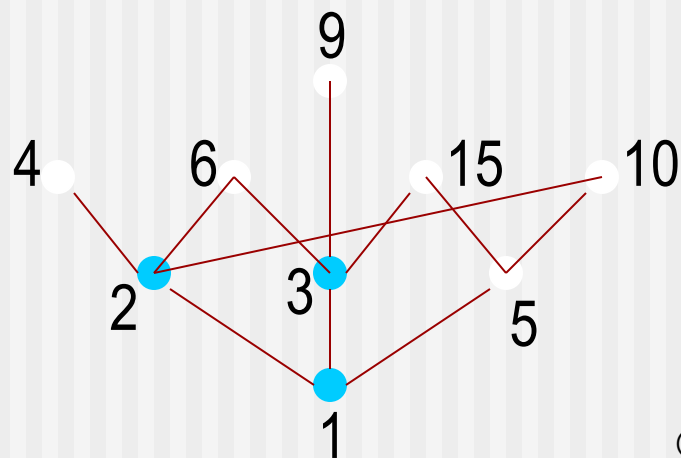
B_1 的极大元是 $\{2, 3\}$,

B_1 的极小元是 $\{1\}$

B_2 的极大元是 $\{15\}$,

B_2 的极小元是 $\{3, 5\}$

B_3 的极大元是 $\{4, 6, 9, 15, 10\}$, B_3 的极小元是 $\{1\}$



上界, 下界

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

■ 上界(upper bound):

y 是 B 的上界 \Leftrightarrow

$$\forall x (x \in B \rightarrow x \leq y)$$

■ 下界(lower bound):

y 是 B 的下界 \Leftrightarrow

$$\forall x (x \in B \rightarrow y \leq x)$$

上界, 下界举例(例16(1))

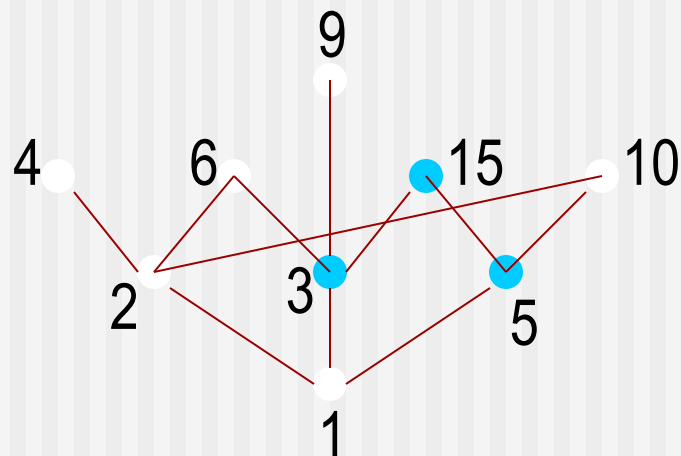
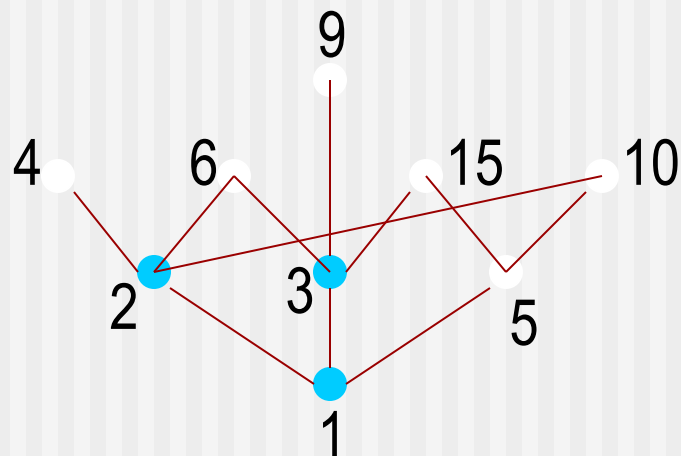
■ 例16(1): $\langle A, | \rangle$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 10, 15\}$

$B_1 = \{1, 2, 3\}$, $B_2 = \{3, 5, 15\}$, $B_3 = A$.

B_1 的上界是{6}, B_1 的下界是{1}

B_2 的上界是{15}, B_2 的下界是{1}

B_3 的上界是{}, B_3 的下界是{1}



最小上界, 最大下界

- 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, $B \subseteq A$
- **最小上界** (least upper bound):
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):
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**.

最小上界,最大下界举例(例16(1))

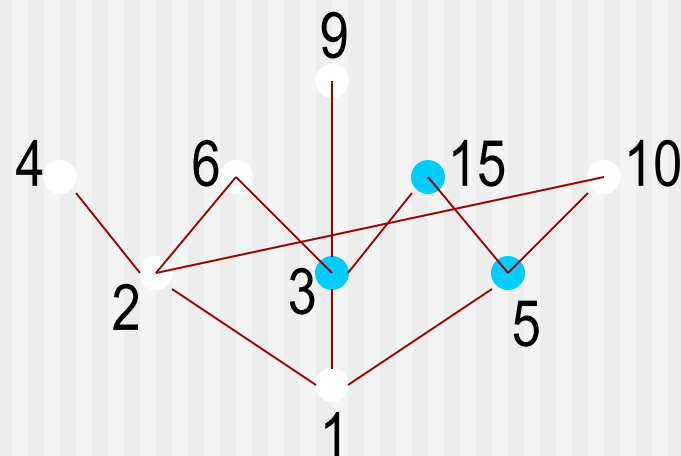
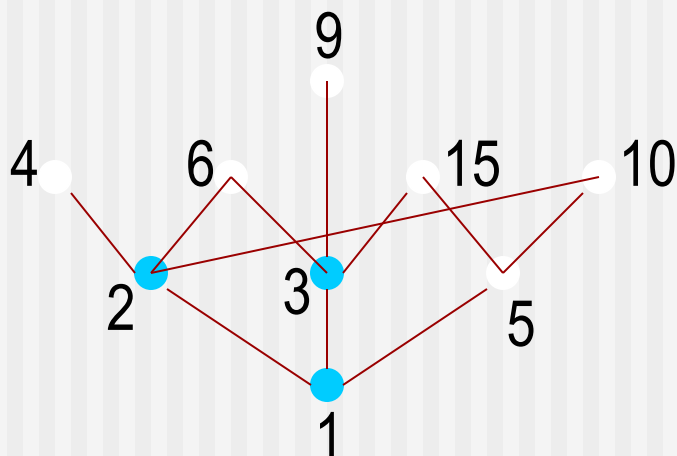
■ 例16(1): $\langle A, | \rangle$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 10, 15\}$

$B_1 = \{1, 2, 3\}$, $B_2 = \{3, 5, 15\}$, $B_3 = A$.

B_1 的最小上界是{6}, B_1 的最大下界是{1}

B_2 的最小上界是{15}, B_2 的最大下界是{1}

B_3 的最小上界是{ }, B_3 的最大下界是{1}



特殊元素比较

	存在(B 非空有穷)	唯一	$\in B$
最大元	×(表示不一定)	√	√
最小元	×	√	√
极大元	√(表示一定)	×	√
极小元	√	×	√
上界	×	×	×
下界	×	×	×
上确界	×	√	×
下确界	×	√	×

链(chain), 反链(antichain)

■ 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, $B \subseteq A$,

■ 链(chain): B 是 A 中的链 \Leftrightarrow

$$\forall x \forall y (x \in B \wedge y \in B \rightarrow x \text{ 与 } y \text{ 可比 })$$

$|B|$ 称为链的长度

■ 反链(antichain): B 是 A 中的反链 \Leftrightarrow

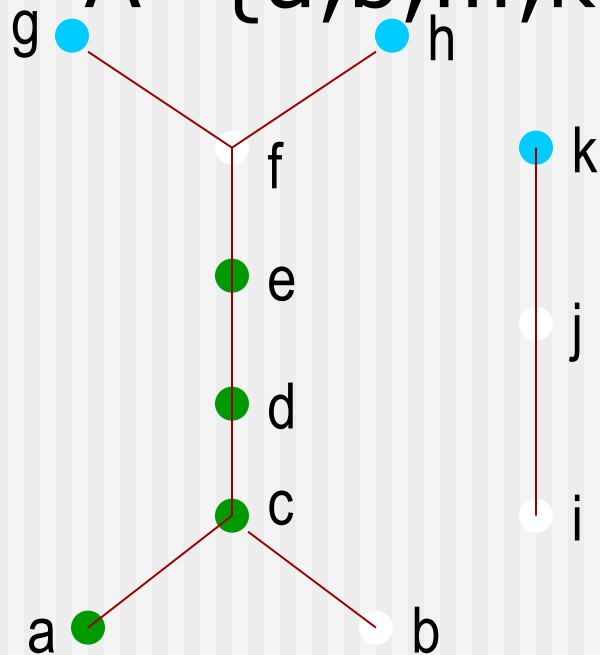
$$\forall x \forall y (x \in B \wedge y \in B \wedge x \neq y \rightarrow x \text{ 与 } y \text{ 不可比 })$$

$|B|$ 称为反链的长度

链, 反链(举例)

■ 设偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 如图所示,

$A = \{a, b, \dots, k\}$.



$B_1 = \{a, c, d, e\}$ 是长为4的链

上界 $\{e, f, g, h\}$, 上确界 $\{e\}$

下界 $\{a\}$, 下确界 $\{a\}$

$B_2 = \{a, e, h\}$ 是长为3的链

$B_3 = \{b, g\}$ 是长为2的链

$B_4 = \{g, h, k\}$ 是长为3的反链

上界, 下界, 上确界, 下确界: 无

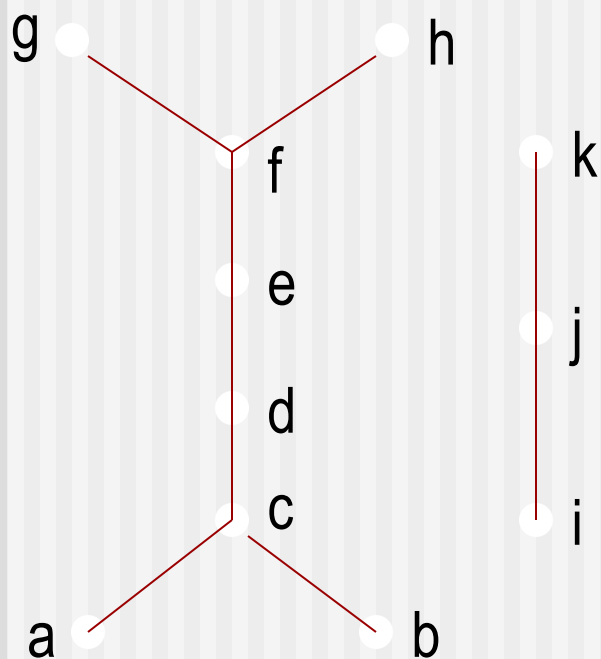
$B_5 = \{a\}$ 是长为1的链和反链

$B_6 = \{a, b, g, h\}$ 既非链, 亦非反链

定理2.31

- **定理2.31**: 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, A 中最长链的长度为 n , 则
 - (1) A 中存在极大元
 - (2) A 存在 n 个划分块的划分, 每个划分块都是反链(即 A 划分成 n 个互不相交的反链)
- **推论**: 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, 若 $|A| = mn + 1$, 则 A 中要么存在长度为 $m + 1$ 的反链, 要么存在长度为 $n + 1$ 的链.

举例



最长链长度为6, 如

$B_1 = \{a, c, d, e, f, h\}$, $B_2 = \{a, c, d, e, f, g\}$,

$A = \{a, b, \dots, k\}$ 可以划分为

$\mathcal{A}_1 = \{ \{a, b, i\}, \{c, j\}, \{d\}, \{e\}, \{f\}, \{g, h, k\} \}$,

$\mathcal{A}_2 = \{ \{a, b\}, \{c, i\}, \{d, j\}, \{e, k\}, \{f\}, \{g, h\} \}$

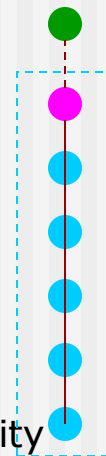
$|A| = 11 = 2 \times 5 + 1$,

A中既有长度为 $2+1=3$ 的反链,

也有长度为 $5+1=6$ 的链

定理2.31(证明(1))

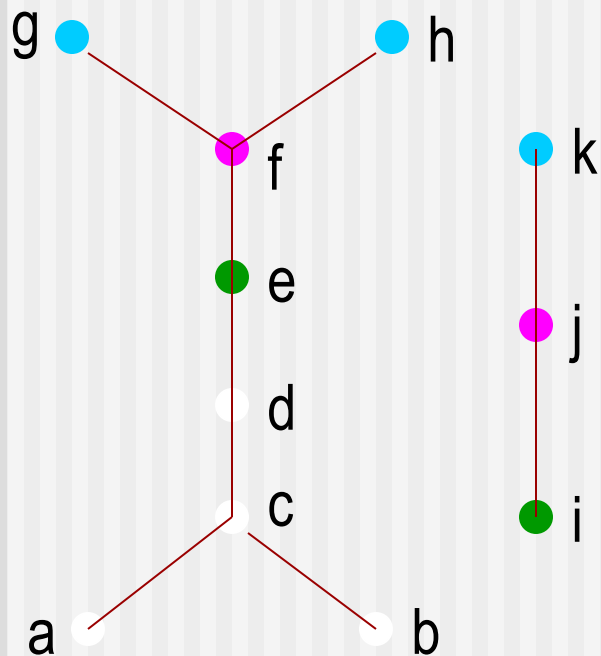
- **定理2.31**: 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, A 中最长链的长度为 n , 则 (1) A 中存在极大元
- **证明**: (1) 设 B 是 A 中长度为 n 的最长链, B 有极大元(也是最大元) y , 则 y 也是 A 的极大元, 否则 A 中还有比 y “大” 的元素 z , B 就不是最长链.



定理2.31(证明(2))

- **定理2.31**: 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, A 中最长链的长度为 n , 则(2) A 存在 n 个划分块的划分, 每个划分块都是反链(即 A 划分成 n 个互不相交的反链)
- **证明**: (2) $A_1 = \{ x \mid x \text{ 是 } A \text{ 中的极大元} \}$,
 $A_2 = \{ x \mid x \text{ 是 } (A - A_1) \text{ 中的极大元} \}, \dots$
 $A_n = \{ x \mid x \text{ 是 } (A - A_1 - \dots - A_{n-1}) \text{ 中的极大元} \}$,
则 $\mathcal{A} = \{ A_1, A_2, \dots, A_n \}$ 是满足要求的划分.

定理31(证明(2):举例)



最长链长度为6,

$$A_1 = \{g, h, k\},$$

$$A_2 = \{f, j\},$$

$$A_3 = \{e, i\},$$

$$A_4 = \{d\},$$

$$A_5 = \{c\},$$

$$A_6 = \{a, b\},$$

$$\mathcal{A} = \{\{a, b\}, \{c\}, \{d\}, \{e, i\}, \{f, j\}, \{g, h, k\}\}$$

定理2.31(证明(2)续)

- **证明(续): [1]** $A_1 = \{ x \mid x \text{是} A \text{中的极大元} \}$, 极大元互相之间不可比, 所以 A_1 是反链, 同理 A_2, \dots, A_n 都是反链.
[2] 显然 A_1, A_2, \dots, A_n 互不相交.
[3] 最长链上的元素分属 A_1, A_2, \dots, A_n , 所以 A_1, A_2, \dots, A_n 都非空.
[4] 假设 $z \in A - A_1 - \dots - A_n$, 则最长链上的元素加上 z 就是长度为 $n+1$ 的链, 矛盾! 所以 $A = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$.

综上所述, $\mathcal{A} = \{ A_1, A_2, \dots, A_n \}$ 确是所求划分. #

定理31推论(证明)

- **推论**: 设 $\langle A, \leq \rangle$ 为偏序集, 若 $|A| = mn + 1$, 则 A 中要么存在长度为 $m + 1$ 的反链, 要么存在长度为 $n + 1$ 的链.
- **证明**: (反证) 假设 A 中既没有长度为 $m + 1$ 的反链, 也没有长度为 $n + 1$ 的链, 则按照定理2.31(2)中要求来划分 A , A 至多划分成 n 块, 每块至多 m 个元素, 于是 A 中至多有 mn 个元素, 这与 $|A| = mn + 1$ 矛盾!
#

良序(well-order)

- **良序关系**: 设 $\langle A, < \rangle$ 为拟全序集, 若 A 的**任何非空子集 B 均有最小元**, 则称 $<$ 为良序关系, $\langle A, < \rangle$ 为良序集
- **例**: $\langle \mathbb{N}, < \rangle$ 是良序集, $\langle \mathbb{Z}, < \rangle$ 不是良序集

设 Σ 为一字母表, $\langle \Sigma, \leq \rangle$ 为一良序集, 那么 Σ^* 上的关系 $\leq_{\text{字}}$ 称为 Σ^* 上的**字典序** (lexicographically ordered relation), 定义如下: 对任意 $x, y \in \Sigma^*$

$$x \leq_{\text{字}} y \text{ 当且仅当 } (x \text{ 为 } y \text{ 字头}) \vee (x = w\xi w' \wedge y = w\zeta w'' \wedge \xi \neq \zeta \wedge \xi \leq \zeta)$$

$$(\xi, \zeta \in \Sigma, w, w', w'' \in \Sigma^*)$$

设 Σ 为一字母表, $\langle \Sigma, \leq \rangle$ 为一良序集, 那么 Σ^* 上的关系 $\leq_{\text{标}}$ 称为 Σ^* 上的**标准序** (normally ordered relation), 定义如下: 对任意 $x, y \in \Sigma^*$, $x \leq_{\text{标}} y$ 当且仅当 $\|x\| < \|y\| \vee (\|x\| = \|y\| \wedge x \leq_{\text{字}} y)$ ($\|w\|$ 表示字 w 的字长)

例 设 $\Sigma = \{a,b\}$, $\lambda \leq a \leq b$, 那么

(1) 依字典序排列 Σ^* 如下:

$\lambda, a, aa, aaa, \dots, aab, aaab, ab, \dots, b, ba, baa, baaa, \dots$

(2) 依标准序排列如下:

$\lambda, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb, \dots$

小结

- 拟序关系
- 最大元, 最小元, 极大元, 极小元
- 上界, 下界, 最小上界, 最大下界
- 链, 反链
- 良序关系

作业

- P56: 45, 47, 49, 52