# Lattice

# 枫聆

## 2021年3月6日

# 目录

1	Ord	ered Sets	2
2 Semilattices, Lattices and Complete Lattices		nilattices, Lattices and Complete Lattices	6
	2.1	Semilattice	6
	2.2	Lattice	8
	2.3	Complete Lattice	10
	2.4	Closure System	12

### **Ordered Sets**

**Definition 1.1.** Partially ordered set is a system  $\mathcal{P} = (P, \leq)$  where P is a nonempty set and  $\leq$  is a binary relation on P satisfying, for all  $x, y, z \in P$ ,

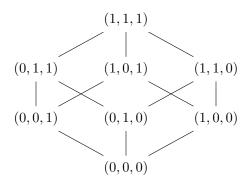
- 1.  $x \le x$ , (reflexivity)
- 2. if  $x \le y$  and  $y \le x$ , then x = y, (antisymmetry)
- 3. if  $x \le y$  and  $y \le z$ , then  $x \le z$ . (transitivity)

**Definition 1.2.** C is a chain if for every  $x, y \in C$ , either  $x \leq y$  or  $y \leq x$ .

chain 上的元素都可以相互比较,所以它是 totally ordered.

**Definition 1.3.** We say that x is covered by y in  $\mathcal{P}$ , written  $x \prec y$ , if  $x \leq y$  and there is no  $z \in P$  with  $x \leq z \leq y$ .

**Definition 1.4.** Hasse diagram for a finite partially order set  $\mathcal{P}$ : the elements of P are represented by points in the plane, and a line is drawn from a up to b precisely when  $a \prec b$ .



**Definition 1.5.** Given a partially order set, f is a order preserving map satisfying the condition  $x \leq y$  implies  $f(x) \leq f(y)$ .

**Definition 1.6.** Given two posets  $(P, \leq_S)$  and  $(Q, \leq_Q)$ , an order isomorphism from  $(P, \leq_S)$  to  $(Q, \leq_Q)$  is a bijective order preserving map.

**Definition 1.7.** Given two posets  $(P, \leq_S)$  and  $(Q, \leq_Q)$ , an order embedding from  $(P, \leq_S)$  to  $(Q, \leq_Q)$  is a both order-preserving and order-reflecting map that  $x \leq y \iff f(x) \leq f(y)$ .

相比 order isomorphism 而言稍微弱一点,不需要是一个 surjective.

**Definition 1.8.** An ideal I of a partially ordered set  $\mathcal{P}$  is a subset of the elements of P which satisfy the property that if  $x \in \mathcal{P}$  and exists  $y \in I$  with  $x \leq y$ , then  $x \in I$ .

衍生自 the ideal of ring, 后面我们将会看见 the ideal of lattice.

**Definition 1.9.** Given an ordered set  $\mathcal{P} = (P, \leq)$ . The dual of P is another poset  $\mathcal{P}^d = (P, \leq^d)$  with the order relation defined by  $x \leq^d y \iff y \leq x$ .

**Definition 1.10.** The dual notion of an ideal is called a filter that F is a subset of P such  $x \geq y \in F$  implies  $x \in F$ 

类似的还有 principle ideal 和 principle filter. 就是通过一个元素生成的.

**Definition 1.11.** The poset  $\mathcal{P}$  has a maximum(element) if there exists  $x \in P$  such that  $y \leq x$  for all  $x \in P$ . An element  $x \in P$  is maximal if there is no element  $y \in P$  with  $x \leq y$  and  $x \neq y$ .

maximum 是一个名词表示最大值 (greatest), maximal 是一个形容词表示极大的意思. 在 poset 中可能不只有一个 maximal element.

**Lemma 1.12.** The following are equivalent for an poset  $\mathcal{P}$ .

- 1. Every nonempty subset  $S \subseteq P$  contains an element minimal in S.
- 2.  $\mathcal{P}$  contains no infinite descending chain

$$a_0 > a_1 > a_2 > \cdots$$
.

这里去掉等号是指  $a_0 \neq a_1 \neq a_2 \neq \cdots$ 

3. If

$$a_0 \ge a_1 \ge a_2 \ge \cdots$$

in  $\mathcal{P}$ , then there exists k such that  $a_n = a_k$  for all  $n \geq k$ .

这个 lemma 被称为 descending chain condition(DCC). 对偶地也有 ascending chain condition(ACC). original 'a partially ordered set  $\mathcal{P}$  requires that all decreasing sequences in  $\mathcal{P}$  become eventually constant'.

证明.  $(2) \Rightarrow (3)$  前提只存在 finite descending chain. 假设 (3) 不成立,且  $a_0 \geq a_1 \geq a_2 \geq \cdots$  是 infinite chain. 则对于任意的 k,都能找到  $n \geq k$  使得  $a_n \neq a_k$  且  $a_k \geq a_n$ ,那么  $a_k > a_n$ . 这样从  $k = 0, 1, 2, \cdots$  开始我们每次都可以找到  $a_{n_0} > a_{n_1} > \cdots$ . 这样我们实际构造了一个 infinite descending chain,这是和前提矛盾的. 若  $a_0 \geq a_1 \geq a_2 \geq \cdots$  是一个 finite chain,它的最后一个元素显然是满足 (3),这和假设是矛盾的.

(3) ⇒ (2) 也是分 infinite chain 和 finite chain 来讨论, finite 是显然的, infinite 的时候可以把它变成 finite.

- $(1) \Rightarrow (2)$  (1) 前提满足下,假设 (2) 不成立,即  $\mathcal{P}$  存在 infinite descending chain. 把这个 chain 上的所有元素取出来组成一个 subset S, 那么任取  $a_k$  都有  $a_{k+1} \leq a_k$ . 即找不到 minimal.
- $(2)\Rightarrow (1)$  (2) 前提满足下,假设 (1) 不成立. 这里需要用一下选择公理了,定义 S 上一个选择函数  $f\colon S\to T$ ,其中  $T\subseteq S$ . 让  $a_0=f(S)$ ,递归地定义对任意的  $i\in\omega$  有  $a_{i+1}=f(\{s\in S\mid s< a_i\})$ . 接下来让这个 definition make sense,(2) 前提下 S 是没有 minimal,所以  $\{s\in S\mid s\leq a_i\}$  不是 empty set. 这样就找到了一个 infinite descending chain,与假设矛盾.
  - $(1) \Rightarrow (2) \Rightarrow (3)$
  - $(3) \Rightarrow (2) \Rightarrow (1)$

done well!  $\Box$ 

**Lemma 1.13.** Let  $\mathcal{P}$  be an poset satisfying the DCC. If  $\varphi(x)$  is statement such that

- 1.  $\varphi(x)$  holds for all minimal elements of P, and
- 2. whenever  $\varphi(y)$  holds for all y < x, then  $\varphi(x)$  holds,

then  $\varphi(x)$  is true for every element of P.

这个 lemma 有点意思,如果对 P 上所有的 minimal element m 都有命题  $\varphi(m)$  成立,且  $\mathcal{P}$  满足 DCC. 那 么再加上一个条件: 只要对任意元素  $x \in P$ ,满足 y < x 都有  $\varphi(y)$  成立. 则对任意元素  $x \in P$  都有  $\varphi(x)$  成立.

证明. 其实 (1) 是 (2) 的一个 special case. 在 (1)(2)hold 的情况下,我们试想一下  $\varphi(x)$  没有被 hold 住的是哪些元素呢? 即对于某个 x,存在 y < x 使得  $\varphi(y)$  没有被 hold. 递归地,我们再去考虑这个 y. 那么这里就存在一条 descending chain 在这里,由于  $\mathcal{P}$  是满足 DCC,所以这个 descending chain 是 infinite 的. 这条 chain 的 结尾显然是一个 minimal element,但是它是满足  $\varphi(x)$ . 所以实际上是不存在这里的 x 不满足  $\varphi(x)$ .

**Definition 1.14.** Let  $\mathcal{P}$  be poset. Two elements a and b of  $\mathcal{P}$  are called comparable if  $a \leq b$  or  $a \geq b$ . Otherwise, they are called incomparable.

可比性.

**Definition 1.15.** An antichain in  $\mathcal{P}$  is a subset A of  $\mathcal{P}$  in which each pair of different element are incomparable.

**Definition 1.16.** Define the width of an poset  $\mathcal{P}$  by

$$w(\mathcal{P}) = \sup\{ |A| \mid A \text{ is an antichain in } \mathcal{P} \}$$

where |A| denotes the cardinality(集合的势) of A.

**Definition 1.17.** We define the chain-covering-number CCN  $c(\mathcal{P})$  to be the least cardinal number k, such that P is a union of k chains(finite) of P, means  $P = \bigcup C_i$ 

# 另一种 covering number, 有趣. **Lemma 1.18.** Suppose $P = \bigcup C_i$ where $i \in I$ , then $w(\mathcal{P}) \leq |I|$ . 证明. 因为 $|A\cap C_i|\leq 1$ for $i\in I$ . 也就是说你把 A 里面的元素分开塞到 $C_i$ 上,每次都只能塞一个. 那么最多你 可以每个 $C_i$ 上都塞一个.

**Theorem 1.19.** (Dilworth ,1950) Let  $\mathcal{P}$  be a finite poset.  $w(\mathcal{P})$  is width. Then  $\mathcal{P}$  is a union of  $w(\mathcal{P})$ -chains. 证明. TODO. 

### Semilattices, Lattices and Complete Lattices

### Semilattice

**Definition 2.1.** A semilattice is an algebra S = (S, \*) satisfying, for all  $x, y, z \in S$ ,

- 1. x \* x = x,
- 2. x \* y = y \* x,
- 3. x \* (y \* z) = x \* (y \* z).

where \* is binary operator. 换句话说 semilattice 就是一个 idempotent commutative semigroup(幂等交换半群).

**Theorem 2.2.** In a semilattice S, define  $x \leq y$  if x \* y = x. Then  $(S, \leq)$  is a poset in which every pair of elements has a greater lower bound.

Conversely, given an poset P with that property, define x \* y = g.l.b(x,y). Then (P,\*) is a semilattice.

semilattice 上弄了一个特殊的 poset 出来,它最好的性质就是任意两个元素都有一个下确界. 把 \* 换成  $\cap$ , 然后把  $\leq$  换成  $\subseteq$ , 可能就很熟悉了. A semilattice with the above ordering is usually called meet semilattice. 证明. 先证明这个是一个 poset.

- 1. x \* x = x implies x leg x,
- 2. if  $x \leq y$  and  $x \geq y$ , then x = x \* y = y \* x = y,
- 3. if  $x \le y$  and  $y \le z$ . then x \* z = (x \* y) \* z = x \* (y \* z) = x \* y = x, so  $x \le z$ .

这个 greater lower bound 就是 x\*y. 首先证明它是一个 lower bound, x\*(x\*y) = x\*y and y\*(x\*y) = x\*y, 所以 x\*y 是一个 lower bound. 再来证明所有的 lower bound 都比它小,假设  $z \le x$  和  $z \le y$ ,即 z 是  $\{x,y\}$  的一个 lower bound. 那么 z\*(x\*y) = z\*y = z,所以  $z \le (x*y)$ . 最后 x\*y 的一个 greater lower bound.

对偶地,使得  $x \ge y \iff x * y = x$ ,则称 S 为是一个join semilattice. 自然地在  $(S, \le)$  下任意的 pair 都有一个 least upper bound  $x \lor y$ .

**Definition 2.3.** A homomorphism between two semilattice is a map  $f: \mathcal{S} \to \mathcal{T}$  with the property that f(x\*y) = f(x)\*f(y). An isomorphism is a homomorphism that injective and surjective.

nothing new...

**Theorem 2.4.** Let S be a meet semilattice. Define  $\phi: S \rightarrow \mathcal{O}(S)$  by

$$\phi(x) = \{ y \in S \mid y \le x \}$$

where  $\mathcal{O}(S)$  is collection of all order ideals of S. Then S is isomorphic  $(\mathcal{O}(S), \cap)$ (注意这里是 S 的 image).

#### 怎么感觉这些 ideal 都是 principle ideal.

证明.  $\cap$  表示 set inclusion,  $\phi$  是 order-preserving 和 order-reflecting 还是比较 obvious. 所以  $\phi$  是一个 order embedding of  $\mathcal S$  into  $\mathcal O(\mathcal S)$ . Moreover  $\phi(x \wedge y) = \phi(x) \cap \phi(y)$  because  $x \wedge y$  is the greate lower bound of  $\{x,y\}$ , so that  $z \leq x \wedge v$  if and only if  $z \leq x$  and  $z \leq y$ .

### Lattice

**Definition 2.5.** A lattice is an algebra  $\mathcal{L} = (L, \wedge, \vee)$  satisfying, for all  $x, y, z \in L$ ,

- 1.  $x \wedge x = x$  and  $x \vee x = x$ ,
- 2.  $x \wedge y = y \wedge x$  and  $x \vee y = y \vee x$ ,
- 3.  $x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$  and  $x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$ ,
- 4.  $x \wedge (x \vee y) = x$  and  $x \vee (x \wedge y) = x$ .

就第四个在我们眼里似乎没有那么自然,它叫 absorption laws(吸收律),它在这里可以保证后面 ^ 和 V 定义了相同的 partial order(虽然是 dual). 前三个我们知道 lattice 同时在两种 binary operator 都是 semilattice, 所以我们只要在 lattoce 上定义前面合适的 partial order, 它就是 both meet and join semilattice.

**Theorem 2.6.** In a lattice  $\mathcal{L}$ , define  $x \leq y$  if and only if  $x \wedge y = x$ . Then  $(L, \leq)$  is a poset in which every pair of elements has a greatest lower bound and a least upper bound.

证明. 给定一个 pair (x,y). 前面已经证明了  $x \wedge y$  是它的一个 greater lower bound. 再根据 lattice definition 的 第四条的第一个式子,  $x \vee y$  是它的一个 upper bound, 第二式子说明当  $x \geq y$  时, 有  $x \vee y = x$ , 对偶地  $x \vee y$  是 least upper bound.

这里若  $x \wedge y = x$ , 则  $x \vee y = (x \wedge y) \vee y = y$ . 类似地  $x \vee y = y$ , 则  $x \wedge y = x \wedge (x \vee y) = x$ . 所以有一个很重要的结论就是 $x \wedge y = x \iff x \vee y = y$ .

类似的我们可以通过一个 poset 构造 lattice.

**Theorem 2.7.** Given an poset  $\mathcal{P}$  with that above property, define  $x \wedge y = \sup\{x,y\}$  and  $x \vee y = \inf\{x,y\}$ . Then  $(P, \wedge, \vee)$  is a lattice.

所以实际上 lattice 可以有两种定义第一种是前面的代数定义,第二种就是在 poset 上定义 join 和 meet 操作,这一点要清楚.

the definitions of sublattice, homomorphism and isomorphism).

**Definition 2.8.** Two lattice  $\mathcal{L}_1$  and  $\mathcal{L}_2$  are isomorphic if there is bijective  $\alpha$  from  $\mathcal{L}_1$  to  $\mathcal{L}_2$  such that for every a, b in  $\mathcal{L}_1$  the following two equations hold:  $\alpha(a \wedge b) = \alpha(a) \wedge \alpha(b)$  and  $\alpha(a \vee b) = \alpha(a) \vee \alpha(b)$ . Such an  $\alpha$  is called by an isomorphism.

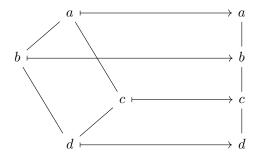
在用 poset 基础上定义的 lattice 之间的 isomorphism 也可以用下述定理来描述.

**Theorem 2.9.** Two lattices  $\mathcal{L}_1$  and  $\mathcal{L}_2$  are isomorphic iff there is a bijection  $\alpha$  from  $\mathcal{L}_1$  to  $\mathcal{L}_2$  such that both  $\alpha$  and  $\alpha^{-1}$  are order-preserving.

证明. 如果  $\alpha$  是  $\mathcal{L}_1$  到  $\mathcal{L}_2$  的一个 isomorphism 和  $a \leq b$  hold in  $\mathcal{L}_1$ .  $a \leq b$  hold means  $a = a \wedge b$ , 那  $\Delta \alpha(a) = \alpha(a \wedge b) = \alpha(a) \wedge \alpha(b)$ , 所以  $\alpha(a) \leq \alpha(b)$ . 反过来  $\alpha^{-1}$  也是一个 isomorphism, 所以  $\alpha^{-1}$  也是 order-preserving 的.

反过来如果  $\alpha$  是 bijective 的且  $\alpha$  和  $\alpha^{-1}$  都是 order-preserving 的. 给定  $a,b \in \mathcal{L}_1$ ,有  $a \leq a \vee b$ ,那么  $\alpha(a) \leq \alpha(a \vee b)$ . 同理对 b 也有  $\alpha(b) \leq \alpha(a \vee b)$ ,那么  $\alpha(a) \vee \alpha(b) \leq \alpha(a \vee b)$ .我们要把这个小于等于换成等于,就是要证明  $\alpha(a \vee b)$  确实是一个 greatest upper bound,那么对应任意的 upper u,即  $\alpha(a) \vee \alpha(b) \leq u$ ,分别有  $\alpha(a) \leq u$  和  $\alpha(b) \leq u$ . 由于  $\alpha^{-1}$  也是 order-preserving,所以有  $a \leq \alpha^{-1}(u)$  和  $b \leq \alpha^{-1}(u)$ ,那么  $a \vee b \leq \alpha^{-1}(u)$ ,在用  $\alpha$  作用一遍  $\alpha(a \vee b) \leq u$ . 到这里证明了  $\alpha(a \vee b)$  确实是一个 greatest upper bound,即  $\alpha(a) \vee \alpha(b) = \alpha(a \vee b)$ . 同理也可以证  $\alpha(b) \wedge \alpha(b) = \alpha(a \wedge b)$ .

**Example 2.10.** 记录一个  $\alpha$  是 bijective 但只有  $\alpha$  order-preserving, 这样的  $\alpha$  可能不是一个 isomorphism. Hasse 图可能画的不标准!



**Definition 2.11.** If  $\mathcal{L}$  is lattice and  $L' \neq \emptyset$  is a subset of L such that for every pair of elements a, binL' both  $a \wedge b$  and  $a \vee b$  are in L', where  $\wedge$  and  $\vee$  are the lattice operations of  $\mathcal{L}$ , then we say L' with the same operations of  $\mathcal{L}$  is a sublattice of  $\mathcal{L}$ .

### Complete Lattice

**Definition 2.12.** For a subset A of a poset P, let  $A^u$  denote the set of all upper bounds of A,

$$A^{u} = \{ x \in P \mid x \ge a \text{ for all } a \in A \}$$
$$= \bigcap_{a \in A} \uparrow a$$

where  $\uparrow a = \{ x \in P \mid x \geq a \}$ . Dually,  $A^l$  is the set of all lower bounds of A,

$$A^{l} = \{ x \in P \mid x \le a \text{ for all } a \in A \}$$
$$= \bigcap_{a \in A} \downarrow a$$

where  $\downarrow a = \{ x \in P \mid x \le a \}.$ 

思考一个问题poset P 的一个 subset A 什么时候 least upper bound? 很显然  $A^u$  一定不是空的,更确切地说  $A^u$  有一个 greatest lower upper z,而且  $z \in A^u$ ,根据 z 的 definition 它是 A 的 least upper bound. 这种情况下我们就说the join of A exists,and write  $z = \bigvee A$ . 对偶地,考虑 A 的 greatest lower bound,则  $A^l$  一定不为空,那么  $A^u$  里面是有一个 lower upper bound 的 w,根据 w 的 definition 它是 A 的 greatest lower bound. 这种情况下我们就说the meet of A exists,and write  $w = \bigwedge A$ .

这样我们 define 两个特殊的 meet 和 join 作用在一个集合上.

**Theorem 2.13.** Let S be a finite meet semilattice with greatest element 1. Then S is a lattice with join operation defined by

$$x \vee y = \bigwedge \{x, y\}^u = \bigwedge (\uparrow x \cap \uparrow y).$$

证明.  $\mathcal{S}$  有 greatest element,则  $A^u$  肯定不是空了,至少这个 greatest element 里面.  $\bigwedge A^u$  就是要找  $A^u$  的 lower upper bound. 由于  $\mathcal{S}$  是一个 finite lattice,所以  $A^u$  也是 finite.  $A^u$  里面的元素做有限次 meet 操作得到 就是一个 lower upper bound,但是你还得说明它在  $A^u$  里面. 这是很显然的, $x \wedge z_1 \wedge \cdots \wedge z_k = x$  其中  $z_i \in A^u$ ,所以  $\bigwedge A^u$  是它的一个 upper bound.

还得 proof 一下它是一个 lattice, 上面只是证明了这个东西是 well behaved. Lattice definition 中前三条还是比较明显的.

$$x \land (x \lor y) = x$$

这也很显然,因为  $x \lor y \in \{x,y\}^u$ .

$$x \lor (x \land y) = x$$

因为  $x \wedge y$  是  $\{x,y\}$  的一个 greatest lower bound,有  $x \geq x \wedge y$ ,那么  $\inf(x,x \wedge y) = x$ .

这个 theorem 告诉我们: if a finite poset P has a greatest element and every pair of elements has a meet, then P is a lattice.

**Theorem 2.14.** Every finite subset of a lattice has a greatest lower bound and a leaset upper bound.

证明.  $\mathcal{L}$  是 finite, 则它的 subset 也是 finite. 前面我们知道 lattice 中任意一个 pair 都有 greatest lower bound 和 least upper bound, 这是 meet 和 join 定义下的 partial order 所带来的性质. 在 finite subset 里面先挑两个出来做 meet 或者 join 可以得到 inf 和 sup 它们也是属于  $\mathcal{L}$  的,再从剩下的 subset 里面再挑一个出来做同样的操作,这个操作只会做有限多次,所以最终我可以得到这个 subset 的 greatest lower bound 和 least upper bound.

这个性质在 infinite lattice 下可能就无法成立. 例如 infinite subset 上述操作可能根本就停不下. 由此我们 定义另外一个概念.

**Definition 2.15.** Given poset  $\mathcal{L}$ . If every subset A of  $\mathcal{L}$  has a greatest lower bound  $\bigwedge A$  and a least upper bound  $\bigvee A$ , then  $\mathcal{L}$  is called complete lattice.

subset 其中就包含了 pair, 所以它是一个 lattice 还是比较明显的. 此外, finite lattice 是 complete 的, 并且所有 complete lattice 都包含 greatest element 和 least element.

**Definition 2.16.** a complete meet semilattice is an poset S with greatest element and the property that every nonempty subset A of S has a greatest lower bound  $\bigwedge A$ .

下面这个 theorem 让我们抛弃了更强的 finite, 只需要 complete 就可以在 meet semilattice 上构造一个 lattice 出来.

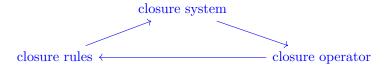
**Theorem 2.17.** If  $\mathcal{L}$  is a complete meet semilattice, then  $\mathcal{L}$  is a complete lattice with the join operation defined by

$$\bigvee A = \bigwedge A^u = \bigwedge (\bigcap_{a \in A} \uparrow a).$$

证明. 和前面在 finite meet semilattice 上构造 lattice 类似,这里 finite 换成了 complete. 这里我们直接就可以知道  $\bigwedge A^u$  是有意义的,前面也证明了它还是一个 A 的 upper bound. 那么  $\bigwedge A$  的 definition 是满足 A 的 least upper bound.

## Closure System

这一章我们的主旋律.



**Definition 2.18.** A closure system on a set X is a collection  $\mathcal{C}$  of subsets of X thats is closed under arbitrary intersections(任意的交). The sets in  $\mathcal{C}$  are called closed set.

Example 2.19. 有一些 closure system 的例子

- 1. closed subsets of topological space,
- 2. subgroups of group,
- 3. subspace of vector space.
- 4. convex subsets of euclidean space  $\mathbb{R}^n$ ,
- 5. order ideals of an poset.

By convention, 把  $\bigcap \emptyset = X$  的话, closure system 配合集合操作 (union and intersection) 就是一个 complete lattice.

**Definition 2.20.** A closure operator on a set X is a map  $\Gamma \colon \mathfrak{P}(X) \to \mathfrak{P}(X)$  satisfying, for all  $A, B \subseteq X$ ,

- 1.  $A \subseteq \Gamma(A)$ ,
- 2.  $A \subseteq B$  implies  $\Gamma(A) \subseteq \Gamma(B)$ ,
- 3.  $\Gamma(\Gamma(A)) = \Gamma(A)$ .

closure 的 general definition 有点意思. 简单地来说,就是(1)集合的闭包包含集合本身;(2)如果两个集合有包含关系,则它们的闭包也有相同的包含关系;(3)闭包的闭包是其本身.

如何在一个在 X 上利用已知的 closure system 构造一个 closure operator,即让 X 上的任意一个子集对应一个 closure?

**Theorem 2.21.** If  $\mathcal{C}$  is a closure system on a set X, then the map  $\Gamma_{\mathcal{C}} \colon \mathfrak{B}(X) \to \mathfrak{B}(X)$  defined by

$$\Gamma_{\mathcal{C}}(A) = \bigcap \{ D \in \mathcal{C} \mid A \subseteq D \}$$

is a closure operator. Moreover  $\Gamma_{\mathcal{C}}(A) = A$  if and only if  $A \in \mathcal{C}$ 

所有包含这个集合的 closed set 的交是这个集合的 closure. 在 topology 里面 closure 是包含这个集合最小的 closed set.

**Definition 2.22.** A set of closure rules on a set X is a collection  $\sum$  of properties  $\varphi(S)$  of subsets of X. where each  $\varphi(S)$  has one of the forms

$$x \in S$$

or

$$Y \subseteq S \Rightarrow z \in S$$

with  $x, z \in X$  and  $Y \subseteq X$ . A subset D of X is said to be closed with respect to these rules if  $\varphi(D)$  is true for each  $\varphi \in \Sigma$ .

你看到这里一定会感觉非常的困惑, closure rules 到底是个啥东西? 不急接着往下看你终会明白的.

Example 2.23. 对应前面列举到的 closure system.

- 1. In topological space, all rules  $Y \subseteq S \Rightarrow z \in S$  where z is an accumulation point of Y.
- 2. In subgroup, the rule  $1 \in S$  and all rules

$$x \in S \Rightarrow x^{-1} \in S\{x, y\} \in S \Rightarrow xy \in S$$

3. In vector space,  $0 \in S$  and all rules  $\{x,y\} \subseteq S \Rightarrow ax + by \in S$  with a,b scalars.

closure rules 就是一系列判断 closed set 的命题.

**Theorem 2.24.** If  $\Gamma$  is a closure operator on a set X,  $\sum_{\Gamma}$  be the set of (1)all rules where  $c \in \Gamma(\emptyset)$ , and (2)all rules

$$Y \subseteq S \Rightarrow z \in S$$

with  $z \in \Gamma(Y)$ . Then a set  $D \subseteq X$  satisfies all the rules of  $\sum_{\Gamma}$  if and only if  $\Gamma(D) = D$ .

证明. (1) 是在说  $\emptyset$  的 image 非空? (2) 是在说取 S 上任意子集 Y, 都有  $\Gamma(Y) \subseteq S$ . 直觉上就说这群规则是一个 closure rule,满足它的只有 closed set,自然地在 closure operator 上也是一个 closed set. 可这条件都 TM 都 abstract nosense 了!!!

我尝试用 closure operator 的 definition 来推一下,  $Y \subset S$ , 结合前面那么有

$$Y \subseteq \Gamma(Y) \subseteq S$$
.

特殊点,把 Y 换成 S,有  $S\subseteq \Gamma(S)\subseteq S$ ,所以  $\Gamma(S)=S$ . 但是 (1) 在这里有啥用啊? 保证 S 非空? 反过来若  $\Gamma(D)=D$ . 自然地,当  $Y\subseteq D$ ,则有  $Y\subseteq \Gamma(Y)\subseteq \Gamma(D)=D$ .

当有一个 closure operator 之后,最重要是我们知道了 closed set 在它的作用下是它本身.

**Theorem 2.25.** If  $\sum$  is a set of closure rules on set X, let  $\mathcal{C}_{\sum}$  be the collection all subsets of X that satisfy all the rules of  $\sum$ . Then a set  $\mathcal{C}_{\sum}$  is a closure system.

证明. 这个定理可以更形象地去理解 closure rule 到底是什么?假设 A,B 是满足  $\sum$  里面所有 rules 的两个集合.我们看它们的交,对于第一类规则  $x \in S$ ,很显然在交下是保持的,因为  $x \in A$  和  $x \in B$ ,则  $x \in A \cap B$ .对于第二类的规则,若  $C \subseteq A \cap B$ ,且它是某个规则里面对应的 Y,那么  $C \subseteq A$  和  $C \subseteq B$ ,对应地有某个  $z \in A$  和  $z \in B$ ,所以  $z \in A \cap B$ . 综上  $A \cap B$  也是属于  $C_{\sum}$ .

在这里我们才终于认识到这样 closure rules 这样抽象的东西,它确实可以刻画一堆 closed set 组成了一个 closure system.

总结一下前面的所有东西,前面提到过一个 closure system 其实是一个 complete lattice,现在我们多了另外两个概念 closure operator 和 closure rules. 我们前面 3 个定理就是在说明它们之前是可以相互转换的,例如给定一个 closure operator,它  $\Gamma(D)=D$  可以对应上 closure rules,然后我们用 closure rules 刻画的 sets 收集起来,这些 sets 在交运算下也能保持封闭,所以这些 sets 是一个 closure system,最终也得到了 complete lattice. 后面我们用  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  表示由 closure operator  $\Gamma$  生成的 closed sets $(\Gamma(D)=D)$  with set inclusion 构成 poset. 很自然地有下面的定理.

**Theorem 2.26.** If  $\Gamma$  is a closure operator on a set X, and the operations on  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  are given by

$$\bigwedge_{i \in I} D_i = \bigcap_{i \in I} D_i$$

$$\bigvee_{i \in I} D_i = \Gamma(\bigcup_{i \in I} D_i).$$

in where  $D_i \in \mathcal{C}_{\Gamma}$ . Then  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  is complete lattice.

证明. 由 Theorem 2.24 和 Theorem 2.25 可以知道  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  是一个 closure system. 自然地我们要用集合上 union 和 interestion. 先考虑 interestion  $\bigcap_{i\in I} D_i$ ,它确实是 greatest lower bound,且在 closure system interestion 下有

$$\Gamma(\bigcap_{i\in I} D_i) = \bigcap_{i\in I} D_i.$$

所以  $\bigcap_{i\in I} D_i \in \mathcal{C}_{\Gamma}$ . 对于 union  $\bigcup_{i\in I} D_i$ ,它肯定是 X 上的 greatest upper bound,但是它不一定在  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  中,所以我们要在  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  中找所有包含它的 closed set,再交一下就可以得到  $\mathcal{C}_{\Gamma}$  上的 greatest upper bound. 这是我们的思路,假设这样的 closed sets 为  $\{A_j\}_{i\in J}$ . 明显地,  $\bigcup_{i\in I} D_i \in \{A_j\}_{i\in J}$ . 我们只要证明  $\Gamma(\bigcup_{i\in I} D_i) \subseteq A_j$  对任意地  $j\in J$  都成立即可. 因为  $\bigcup_{i\in I} D_i \subseteq A_j$ ,所以  $\Gamma(\bigcup_{i\in I} D_i) \subseteq A_j$ .

略algebra 一般定义和 subalgebra 上的 closure operator.

下面是一个representation theorem,刚才是 closure operator 到 complete lattice,现在是 complete lattice 到 closuse.

**Theorem 2.27.** If  $\mathcal{L}$  is a complete lattice, define a closure operator  $\Delta$  on L by

$$\Delta(A) = \{ x \in L \mid x \le \bigvee A \}.$$

Then  $\mathcal{L}$  is isomorphic to  $\mathcal{C}_{\Delta}$ . The isomorphism  $\varphi \colon \mathcal{L} \to \mathcal{C}_{\Delta}$  is just given by  $\varphi(x) = \downarrow x$ .

证明.  $\Delta$  是一个 closure operator 还是比较 obvious. 我们来回顾一下  $\downarrow x$  的 definition  $\downarrow x = \{ y \in L \mid y \leq x \}$ . 所以  $\Delta(\downarrow x) = \downarrow x \in \mathcal{C}_{\Delta}$ .

先证 bijective, 若对于  $x, y \in L$  有  $\varphi(x) = \varphi(y)$ , 那么  $y \in \varphi(x)$  和  $x \in \varphi(y)$ , 就有  $y \leq x$  和  $x \leq y$ , 所以 x = y, 即  $\varphi$  是 injective. 任意一个  $C \in \mathcal{C}_{\Delta}$ , 那么都有 least upper bound  $u \in C$ . 自然地  $\varphi(u) = C$ , 即  $\varphi$  是 surjective.

给定任意地  $x,y \in L$ , 那么

$$\varphi(x \wedge y) = \uparrow (x \wedge y) = \uparrow x \cap \uparrow y = \varphi(x) \wedge \varphi(y).$$

同理

$$\varphi(x \vee y) = \uparrow (x \vee y) = \uparrow x \cap \uparrow y = \varphi(x) \vee \varphi(y).$$

综上  $\varphi$  是一个 isomorphism.

**Definition 2.28.** An element q of lattice  $\mathcal{L}$  is called join irreducible if  $q = \bigvee F$  for a finite set F implies  $q \in F$ . The set of all join irreducible elements in  $\mathcal{L}$  is denoted by  $J(\mathcal{L})$ .

换句话说就是 q 如果是 join irreducible,则它不可能是其他某些元素的一个 join. 如果  $\mathcal{L}$  有一个最小元素 0,那么 0 其实不是 join irreducible 的,因为  $0 = \bigvee \emptyset$ . 如果想要把 0 含进来,特殊地  $J_0(\mathcal{L}) = J(\mathcal{L}) \cap \{0\}$ . 当然还有一种定义如果 q 是 join irreducible,那么当  $q = r \vee s$ ,则 q = r 或者 q = s,在这种定义下 q 已经是针对非空的集合来说的.

**Lemma 2.29.** If a lattice  $\mathcal{L}$  satisfies the DCC, then every element of  $\mathcal{L}$  is a join of finitely many join irreducible elements.

证明. 用反证法来证明: 假设存在  $\mathcal{L}$  上一些元素,使得找不到 join irreducible elements 的 join 正好是它们. 我们把这些元素记为集合 S,根据 DCC S 里面有一个最小值,我们设为 x. 那么 x 肯定也不是 join irreducible 的,如果它是的话,它就是它自己的一个 join,那么  $x \notin S$ . 既然 x 不是一个 join irreducible,那么有  $x = \bigvee F$  其中 F 是一个 finite set 且里面的元素都是严格小于 x 的,由于 x 是最小元素这个概念,所以比它小的元素都是 the join of finitely many join irreducible elements.