

## 第二章 格

在布尔代数中，我们用  $+$  定义  $\leq$ :  $a \leq b$  当且仅当存在  $c$ ,  $a + c = b$ 。同时，我们也看到偏序集与布尔代数以及逻辑的平行关系：同一个结果，例如引理1.3.9，可以有代数和偏序集的两种版本。（也有逻辑的版本。）

这一章我们尝试以序为基本概念。

### 2.1 序与格

我们已经熟悉了偏序集的概念，对任意一个偏序集  $(P, \leq)$ ，如果  $X \subseteq P$ ， $\sup X$  和  $\inf X$  分别为  $X$  的上确界和下确界。

**定义 2.1.1.** 对任意非空的偏序集  $(L, \leq)$ ，如果任意  $a, b \in L$ ， $\sup\{a, b\}$ ,  $\inf\{a, b\}$  都存在并属于  $L$ ，就称  $L$  是一个格。

**注记 2.1.2.** 如果只有  $\inf\{a, b\}$  或只有  $\sup\{a, b\}$  存在，就称为下半格和上半格。

**例 2.1.3.** 例如  $(\mathbb{N}, \leq)$  是一个格。事实上，任意线序集都是格。同时，所有布尔代数作为偏序集都是格。

**引理 2.1.4.** 令  $(L, \leq)$  为格，定义  $a \vee b = \sup\{a, b\}$ ,  $a \wedge b = \inf\{a, b\}$ ，则

(1) 幂等律:  $a \vee a = a$ ,  $a \wedge a = a$ ;

(1) 结合律:  $a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$ ,  $a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c$ ;

(2) 交换律:  $a \vee b = b \vee a$ ,  $a \wedge b = b \wedge a$ ;

(3) 吸收律:  $a \vee (a \wedge b) = a$ ,  $a \wedge (a \vee b) = a$ ;

**练习 2.1.5.** 反之, 如果一个结构  $(L, \vee, \wedge)$  满足引理中的 (1) - (4), 定义  $a \leq b$  为:  $a \vee b = b$ ,  $\inf\{a, b\} = a \wedge b$ ,  $\sup\{a, b\} = a \vee b$ , 则  $(L, \leq)$  是一个格。

**注记 2.1.6.** 今后, 我们将  $\vee$  称为联; 将  $\wedge$  称为会。

**例 2.1.7.** 令  $\mathcal{B}$  是一个布尔代数,  $S = \{\mathcal{A} \mid \mathcal{A} \subseteq \mathcal{B}\}$  是  $\mathcal{B}$  的所有子代数的集合, 则  $S$  在  $\subseteq$  下是一个格。对任意  $\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2$ ,  $\inf\{\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2\} = \bigcap\{\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2\}$ 。但是  $\sup\{\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2\} \neq \bigcup\{\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2\}$ , 因为后者不一定是  $\mathcal{B}$  的子代数。 $\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2$  的上确界是  $\mathcal{A}_1 \cup \mathcal{A}_2$  生成的子代数。

格的定义中只要求两个元素的集合有上确界和下确界, 这当然等价于任意有穷子集有上确界和下确界。

**练习 2.1.8.** 偏序集  $L$  是一个格当且仅当对任意非空的  $X \subseteq_f L$ ,  $\sup X$  和  $\inf X$  存在。

**定义 2.1.9.** 令  $L$  为格, 如果对任意  $X \subseteq L$ ,  $\inf X$  和  $\sup X$  存在, 就称  $L$  是完全的。为了符号一致性, 我们将它们分别记作  $\bigwedge X$  和  $\bigvee X$ 。

作为偏序集, 并非所有的格有极大和极小元, 有极大极小元的格称为有界的。如果  $L$  有极大极小元, 则分别记作  $1$  和  $0$ 。

如果  $L$  是完全的, 它一定是有界的。 $\bigwedge L$  和  $\bigvee L$  分别是  $L$  的极小元和极大元。

**练习 2.1.10.** 如果  $L$  是完全的,  $\bigwedge \emptyset$  和  $\bigvee \emptyset$  分别是什么?

**练习 2.1.11.** 在偏序集  $(L, \leq)$  中, 如果对任意非空的  $X \subseteq L$ ,  $\bigwedge X$  都存在, 则对任意  $X \subseteq L$ , 如果  $X$  有上界, 则  $\bigvee X$  也存在。

**引理 2.1.12.** 令  $L$  为一个格, 则以下命题等价:

(1)  $L$  是完全的;

(2) 对任意  $X \subseteq L$ ,  $\bigwedge X \in L$ ;

(3)  $L$  有最大元  $1$  并且对任意非空  $X \subseteq L$ ,  $\bigwedge X \in L$ 。

**推论 2.1.13.** 令  $A$  为集合,  $L \subseteq \mathcal{P}(A)$ , 假设  $A \in L$  并且  $L$  对任意交封闭, 则  $L$  是一个完全格, 其中对任意  $X \subseteq L$ ,  $\bigwedge X = \bigcap X$ , 而

$$\bigvee X = \bigcap \{B \in L \mid \bigcup X \subseteq B\}.$$

**练习 2.1.14.** 对任意格  $L$ ,  $\vee$  关于  $\wedge$  的分配律成立当且仅当  $\wedge$  关于  $\vee$  的分配律成立。

**练习 2.1.15.** 令  $M_3 = \{0, a, b, c, 1\}$ ,  $a, b, c$  不可比。求证:  $\vee$  关于  $\wedge$  的分配律和  $\wedge$  关于  $\vee$  的分配律在  $L$  中都不成立。

所以, 与布尔代数不同, 分配律在格中不一定成立。关于  $\vee, \wedge$  的两个分配律成立的格称为分配格。

前面提到每个布尔代数在  $\vee, \wedge$ , 但即使是有界的分配格也不一定是布尔代数。

**练习 2.1.16.** 任意多于 3 个元素的有端点的线序都是一个分配格, 但不是布尔代数。

**定义 2.1.17.** 令  $L$  为一个有界格,

(1) 对任意  $a \in L$ , 如果存在  $b \in L$ ,  $a \vee b = 1$  并且  $a \wedge b = 0$ , 就称  $b$  是  $a$  的补。

(2) 如果对任意  $a \in L$ ,  $a$  的补都存在, 就称  $L$  是补封闭的。

显然, 如果  $a$  是  $b$  的补, 则  $b$  也是  $a$  的补。0 的补是 1。

**练习 2.1.18.** 证明: 如果  $L$  是分配格, 则对任意  $a \in L$ , 如果  $a$  的补存在, 则是唯一的。

**定理 2.1.19.** 一个补封闭的分配格是一个布尔代数。

与布尔代数类似, 我们可以讨论关于格的以下概念: 子格, 格之间的同态、同构、嵌入等等。同样, 也可以讨论格上的滤和理想。由于不是所有格都有 0 和 1, 即不都是有界的, 所以格上的滤和理想的定义略有不同。

**定义 2.1.20.** 令  $L$  是一个格,  $L$  上的理想  $I$  是满足以下条件的子集:

- (1) 如果  $x, y \in I$ , 则  $x \vee y \in I$ ;
- (2) 对任意  $x \in I, a \in L, x \wedge a \in I$ 。

$L$  上的滤  $F$  是满足以下条件的子集:

- (3) 如果  $x, y \in F, x \wedge y \in F$ ;
- (4) 对任意  $x \in F, a \in L, x \vee a \in F$ 。

这样, 在有界格的情形下, 以上定义与我们的定义是一致的, 除了:  $L$  上的理想可以包含 1, 滤可以包含 0。不过, 此时它们都等于  $L$  本身。今后将不等于  $L$  本身的滤和理想称为真滤和真理想。

## 2.2 理想格

令  $\mathcal{B}$  为布尔代数, 我们考虑  $\mathcal{B}$  的全体理想的族:

$$\mathcal{I} = \{I \mid I \text{ 是 } \mathcal{B} \text{ 的理想}\},$$

我们证明在集合的  $\subseteq$  关系下,  $\mathcal{I}$  是一个完全的分配格。

理想与滤是对偶的概念, 以上的结论对

$$\mathcal{F} = \{F \mid F \text{ 是 } \mathcal{B} \text{ 的滤}\}$$

也同样成立:  $\mathcal{B}$  的全体滤的族也构成一个完全的分配格。

显然,  $(\mathcal{I}, \subseteq)$  是偏序集。对任意  $I, J \in \mathcal{I}$ ,  $I \cap J$  还是理想, 所以  $\inf\{I, J\}$  存在。但是  $I \cup J$  通常不是理想, 所以  $\sup\{I, J\}$  只能定义为  $I \cup J$  生成的理想, 即包含  $I, J$  的最小的理想。自然, 我们用  $I \vee J$  和  $I \wedge J$  表示它们的上确界和下确界。

我们在前面讨论过  $\mathcal{B}$  的子集  $G$  可以生成滤的条件:  $G$  有有穷交性质。从这里关于滤和理想的定义看, 这个条件等价于  $G$  生成的滤是真滤, 即不等于  $B$  本身。以下引理则是刻画  $G$  生成的理想中元素的性质。

**引理 2.2.1.** 假设  $I$  是  $G$  生成的理想,  $a \in I$  当且仅当存在有穷的  $X \subseteq G$ ,  $a \leq \bigvee X$ 。

**证明.** 令  $J = \{a \in B \mid \exists X \subseteq_f G (a \leq \bigvee X)\}$ 。我们首先证明  $J$  是一个理想。如果  $a, b \in J$ ,  $a \vee b \in J$  是显然的。 $0 \leq \bigvee \emptyset$ , 所以  $0 \in J$ 。最后, 假设  $x \in J$ ,  $a \in B$ , 令  $x \leq \bigvee X$ , 其中  $X \subseteq_f G$ 。显然  $x \wedge a \leq a \leq \bigvee X$ 。

另外, 注意到  $G \subseteq J$ , 所以  $I \subseteq J$ 。我们只需再证明  $J \subseteq I$ 。但是,  $G$  的任意有穷子集  $X$ ,  $\bigvee X \in I$ , 所以如果  $a \leq \bigvee X$ , 则  $a \wedge \bigvee X = a \in I$ 。□

虽然前面已经研究过关于滤的结果, 但我们顺带讨论以上定理的一些推论。

**练习 2.2.2.** 如果一个理想是有穷生成的, 则它是主理想。

**推论 2.2.3.** 如果  $I$  是  $\mathcal{B}$  的全体原子生成的理想, 则  $I$  是真理想当且仅当  $\mathcal{B}$  是无穷的布尔代数。

**证明.** 如果  $\mathcal{B}$  是有穷的, 则  $\mathcal{B}$  是原子化的。令  $A \subseteq B$  为它的全体原子,  $A$  是有穷的。不难看出,  $1 \leq \bigvee A$ 。这是因为对任意  $b \in B$ , 都有  $b = \bigvee \{a \in A \mid a \leq b\}$ , 所以  $b \leq \bigvee A$ 。这样,  $1 \in I$ , 所以  $I$  不是真理想。

如果  $I$  不是真理想, 即  $1 \in I$ 。存在  $X \subseteq_f A$ ,  $1 \leq \bigvee X$ , 这蕴含  $1 = \bigvee X$ 。这又蕴含  $\mathcal{B}$  是原子化的并且  $X = A$ 。所以  $\mathcal{B}$  是有穷的布尔代数。□

**引理 2.2.4.** 令  $I$  为  $\mathcal{B}$  上的理想,  $a \in B \setminus I$ , 如果  $J$  是  $I \cup \{a\}$  生成的滤, 则

$$J = \{b \vee c \mid b \leq a \text{ 并且 } c \in I\}$$

**证明.** 根据引理,  $x \in J$  当且仅当存在  $X \subseteq_f I \cup \{a\}$ ,  $x \leq \bigvee X$ 。由于  $X$  有穷且  $I$  是理想, 所以这等价于存在  $y \in I$ ,  $x \leq y \vee a$ 。后者等价于  $x \wedge (y \vee a) = x \wedge y \vee x \wedge a = x$ 。令  $b = x \wedge y \in I$  而  $c = x \wedge a \leq a$ , 则  $x = b \vee c$ 。□

**推论 2.2.5.** 令  $I$  为  $\mathcal{B}$  上的真理想,  $a \in I$ 。如果  $J$  是  $I \cup \{a\}$  生成的理想, 则  $J$  是真理想当且仅当  $-a \notin I$ 。

证明. 如果  $J$  不是真理想, 则  $-a \in J$ , 我们只需证明  $-a \in I$ 。由前面的引理, 存在  $b \leq a, c \in I$ ,  $-a = b \vee c$ 。简单的计算可以验证  $-a \wedge c = -a$ , 所以  $-a \leq c$ ,  $-a \in I$ 。  $\square$

**引理 2.2.6 (Stone).** 假设  $\mathcal{B}$  是布尔代数,  $\mathcal{I}$  是  $\mathcal{B}$  的所有理想的族, 对任意  $I, J \in \mathcal{I}$ ,

$$I \vee J = \{a \vee b \mid a \in I \text{ 并且 } b \in J\}$$

$$I \wedge J = \{a \wedge b \mid a \in I \text{ 并且 } b \in J\}.$$

证明. 先证第一个关于  $\vee$  的等式。假设  $a \in I, b \in J$ , 则  $a \vee b \in I \vee J$  是显然的, 所以等式右边是左边的子集。现在假设  $c \in I \vee J$ , 存在  $X \subseteq_f I \vee J$ ,  $c \leq \bigvee X$ 。令  $x = \bigvee (X \cap I), y = \bigvee (X \cap J)$ , 则  $c \leq x \vee y$ 。令  $a = c \wedge x$ ,  $b = c \wedge y$ , 显然,  $c = c \wedge (x \vee y) = c \wedge x \vee c \wedge y = a \vee b$ 。但是,  $a \in I, b \in J$ , 所以左边也是右边的子集。

对于  $I \wedge J$ , 注意到它就是  $I \cap J$ 。对任意  $a \in I, b \in J$ ,  $a \wedge b \in I$  并且  $a \wedge b \in J$ , 即  $a \wedge b \in I \wedge J$ 。反过来, 对任意  $a \in I \cap J$ ,  $a = a \wedge a$ 。  $\square$

**引理 2.2.7.** 布尔代数  $\mathcal{B}$  的所有理想的族  $\mathcal{I}$  是一个完全的分配格。

证明. 令  $X \subseteq \mathcal{I}$  为任意一组理想, 显然,  $\bigcap X$  是理想, 并且是  $X$  的下确界。而  $\bigcup X$  不是理想, 但它生成一个理想, 是  $X$  的上确界。需要注意的是, 我们此处将  $\mathcal{B}$  本身看作理想, 所以  $\bigcup X$  生成的理想总是存在的。这样,  $\mathcal{I}$  是完全的格。

对任意  $I, J, K \in \mathcal{I}$ , 我们需要验证

$$I \vee (J \wedge K) = (I \vee J) \wedge (I \vee K).$$

根据前面的引理, 等式左边可表示为:

$$\{a \vee (b \wedge c) \mid a \in I \text{ 并且 } b \in J \text{ 并且 } c \in K\},$$

而这又等于

$$\{(a \vee b) \wedge (a \vee c) \mid a \in I \text{ 并且 } b \in J \text{ 并且 } c \in K\}.$$

再次运用引理，它们属于右边，即

$$I \vee (J \wedge K) \subseteq (I \vee J) \wedge (I \vee K).$$

反过来，等式右边可表示为：

$$\{(a \vee b) \wedge (c \vee d) \mid a, c \in I \text{ 并且 } b \in J \text{ 并且 } d \in K\}.$$

任取其中一个元素，作如下简单计算：

$$\begin{aligned} (a \vee b) \wedge (c \vee d) &= (a \wedge c) \vee (a \wedge d) \vee (b \wedge c) \vee (b \wedge d) \\ &\leq a \vee a \vee c \vee (b \wedge d) \\ &= (a \vee c) \vee (b \wedge d). \end{aligned}$$

$a \vee c \in I$ ,  $b \in J$ ,  $d \in K$ ，所以它属于左边，即

$$(I \vee J) \wedge (I \vee K) \subseteq I \vee (J \wedge K).$$

类似地可以证明

$$I \wedge (J \vee K) = (I \wedge J) \vee (I \wedge K).$$

□

虽然很接近，但理想格不一定是布尔代数，因为不是所有的理想都有补。

**注记 2.2.8.** 当我们讨论素理想或超滤时，总指的是非平凡的滤或理想。另外，超滤和素理想也都是极大滤和极大理想。

**引理 2.2.9.** 如果布尔代数  $\mathcal{B}$  有一个极大的非主理想  $I_0$ ，则  $I_0$  在  $\mathcal{I}$  中没有补，所以  $\mathcal{I}$  不是布尔代数。

**证明.** 假设  $J$  是  $I_0$  的补，则  $I_0 \wedge J = \{0\}$ ,  $I_0 \vee J = B$ 。任取  $x \in J$ ，对任意  $a \in I_0$ ,  $a \wedge x = 0$ 。所以  $a \leq -x$ ，所以，如果  $(-x)$  是  $-x$  生成的主滤，则  $I_0 \subseteq (-x)$ 。由于  $I_0$  不是主滤，所以它不能等于  $(-x)$ 。所以  $(-x) = B$ ，也就是说  $-x = 1$ ,  $x = 0$ 。这证明了  $J = \{0\}$ 。但这样一来，依据  $I_0 \vee J = B$ ，立刻有  $I_0 = B$ ，与  $I_0$  是非主理想矛盾。 □

理想的对偶概念是滤，以上关于理想的结果对于滤也都成立。具体说：如果  $\mathcal{F}$  是布尔代数  $\mathcal{B}$  上的所有滤的族， $\mathcal{F}$  是一个完全的分配格。

**引理 2.2.10.** 令  $\mathcal{B}$  为布尔代数， $\mathcal{I}, \mathcal{F}$  为其上理想和滤。定义  $h : \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{F}$  为  $h(I) = -I$ ，即  $I$  的对偶滤，则  $h$  是格同构。

**证明.** 令  $f : \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{I}$  为如此定义的映射： $f(F) = -F$ 。对任意  $F \in \mathcal{F}$ ，我们有

$$h(f(F)) = h(\{-a \mid a \in F\}) = \{-(-a) \mid a \in F\} = F,$$

反之，对任意  $I \in \mathcal{I}$ ，

$$f(h(I)) = f(\{-a \mid a \in I\}) = \{-(-a) \mid a \in I\} = I,$$

所以  $h$  是双射。

对任意  $I, J \in \mathcal{I}$ ，如果  $I \subseteq J$ ，则显然有  $-I \subseteq -J$ ，这就意味着  $h(I) \subseteq h(J)$ ，反之依然。所以  $h$  保持格上的偏序，因此是一个格同构。  $\square$

**练习 2.2.11.** 假设  $h : X \rightarrow Y$  和  $f : Y \rightarrow X$  是两个函数，并且满足  $f \circ h = \text{id}_X$ ， $h \circ f = \text{id}_Y$ ，证明  $h$  是双射，并且  $f = h^{-1}$ 。

## 2.3 形式概念

令  $S, P$  为两个集合，其中  $S$  中的元素为“对象”， $P$  中的元素为“性质”。如果  $s \in S, p \in P$ ，则  $p(s)$  表示： $s$  有性质  $p$ 。对任意  $X \subseteq S, Y \subseteq P$ ，我们令

$$X' = \{p \in P \mid \forall s \in X [p(s)]\}$$

$$Y' = \{s \in S \mid \forall p \in Y [p(s)]\}$$

显然， $X \subseteq Y$  当且仅当  $Y' \subseteq X'$ 。这就是传统上所说的一个概念内涵越多，外延越小。

给定  $S, P$ ，如果  $E \subseteq S, D \subseteq P$  满足： $E = D', D = E'$ ，就称  $C = (E, D)$  为语境  $(S, P)$  下的一个概念。其中  $E$  称为  $C$  的外延， $D$  称为内涵。今后记  $\mathbb{C}(S, P)$  为语境  $(S, P)$  下所有概念的集合。在语境清晰时，我们省去  $S, P$ 。



**练习 2.3.1.** 给定语境  $(S, P)$ , 令  $E \subseteq S, D \subseteq P$ ,

$$(1) E \subseteq E'', D \subseteq D'';$$

$$(2) E''' = E', D''' = D';$$

$$(3) E \subseteq D' \text{ 当且仅当 } D \subseteq E';$$

$$(4) (E, D) \text{ 是概念当且仅当 } E'' = E, D'' = D;$$

$$(5) (\bigcup_{i \in I} E_i)' = \bigcap_{i \in I} E_i', (\bigcup_{i \in I} D_i)' = \bigcap_{i \in I} D_i'.$$

给定  $\mathbb{C}(S, P)$ ,  $C_1 = (E_1, D_1), C_2 = (E_2, D_2) \in \mathbb{C}$ , 我们定义其上的偏序关系为:

$$C_1 \leq C_2 \text{ 当且仅当 } E_1 \subseteq E_2 \text{ 当且仅当 } D_2 \subseteq D_1.$$

同时, 对任意  $C_1, C_2 \in \mathbb{C}(S, P)$ , 不难验证它们在  $\leq$  下的上确界和下确界分别是:

$$\sup\{C_1, C_2\} = ((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2),$$

$$\inf\{C_1, C_2\} = (E_1 \cap E_2, (D_1 \cup D_2)').$$

以上确界为例, 根据练习 2.3.1(2),  $(E_1 \cup E_2)''' = (E_1 \cup E_2)' = D_1 \cap D_2$ 。而根据 (5),  $(D_1 \cap D_2)' = (E_1 \cup E_2)''$ 。所以  $((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2)$  是概念。它是  $C_1, C_2$  的最小上界是显然的: 由于  $D_1 \cap D_2 \subseteq D_1$  且  $D_1 \cap D_2 \subseteq D_2$ , 所以它是上界。如果  $C = (E, D)$  也是上界, 则  $D \subseteq D_1, D \subseteq D_2$ , 所以  $D \subseteq D_1 \cap D_2$ ,  $((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2) \leq (E, D)$ 。

这样我们验证了  $\mathbb{C}(S, P)$  在  $\leq$  下是一个格, 并且

$$C_1 \vee C_2 = ((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2),$$

$$C_1 \wedge C_2 = (E_1 \cap E_2, (D_1 \cup D_2)').$$

事实上, 它还是一个完全格。

**引理 2.3.2.** 在以上定义的  $\leq$  下,  $\mathbb{C}(S, P)$  是一个完全格。

证明. 我们只需验证: 对任意  $\{C_i\}_{i \in I}$ ,

$$\begin{aligned}\bigvee_{i \in I} C_i &= (\bigcup_{i \in I} E_i)'' \cap (\bigcap_{i \in I} D_i) \\ \bigwedge_{i \in I} C_i &= (\bigcap_{i \in I} E_i, (\bigcup_{i \in I} D_i)'')\end{aligned}$$

是语境  $(S, P)$  下的概念, 并且分别是  $\{C_i\}_{i \in I}$  的上确界和下确界。证明与以上讨论的  $\{C_1, C_2\}$  的情况类似。例如, 关于  $\bigwedge C_i$ , 首先  $(\bigcup D_i)''' = (\bigcup D_i)' = \bigcap E_i$ 。同时,  $(\bigcap E_i)' = (\bigcup D_i)''$ , 所以  $\bigwedge C_i$  是概念。不难证明它也是最大下界。□

接下来我们讨论关于形式概念的一些性质。

注记 2.3.3. 由练习2.3.1(4), 我们可以分别定义如下概念: 任给  $(S, P)$ , 令  $\mathbb{C}(S) = \{E \subseteq S \mid E'' = E\}$ ,  $\mathbb{C}(P) = \{D \subseteq S \mid D'' = D\}$ 。对任意概念  $(E, D) \in \mathbb{C}(S, P)$ ,  $(E, D) \mapsto E$  是一个严格保序的一一射, 因此是一个格同构。 $\mathbb{C}(S)$  在  $\subseteq$  下也是一个完全格。对任意  $\mathbb{C}(S)$  中的  $\{E_i\}_{i \in I}$ ,  $\bigwedge_{i \in I} E_i = \bigcap_{i \in I} E_i$ ,  $\bigvee_{i \in I} E_i = (\bigcup_{i \in I} E_i)''$ 。

类似地,  $(\mathbb{C}(P), \supseteq)$  也是一个完全格,  $(E, D) \mapsto D$  是一个格同构。

给定语境  $(S, P)$ 。 $S$  中的对象代表“实体”,  $P$  中的对象表示“属性”。任给一个实体  $s \in S$ ,  $\{s\}'$  表示  $s$  的所有属性。理想的情况下, 每个实体可以由它所有的属性唯一地刻画, 即  $\{s\}'' = \{s\}$ 。不过, 无论如何,  $(\{s\}'', \{s\}')$  是一个概念。类似地, 对任意  $p \in P$ ,  $\{p\}'$  是具有属性  $p$  的所有实体的类。在理想的(外延主义成立的)情形下, 所有这些实体的类也可以唯一刻画属性  $p$ , 即  $\{p\}'' = \{p\}$ 。但  $(\{p\}', \{p\}'')$  也是总是一个概念。今后, 我们将  $\{p\}', \{s\}'$  分别记作  $p', s'$ 。

根据以上分析, 存在  $S, P$  分别到  $\mathbb{C}(S, P)$  的两个自然的映射:  $h_S(s) = (s'', s')$  和  $h_P(p) = (p', p'')$ 。以下练习是一个有趣的观察。

练习 2.3.4. 令  $(S, P)$  为语境而  $h_P, h_S$  为以上定义的映射,

(1) 对任意  $s \in S, p \in P$ ,  $p(s)$  当且仅当  $h_S(s) \leq h_P(p)$ 。

(2) 对任意  $E \subseteq S, p \in P$ ,  $p \in E'$  当且仅当  $\bigvee h_S(E) \leq h_P(p)$ 。

(3) 对任意  $D \subseteq P$ ,  $s \in S$ ,  $s \in D'$  当且仅当  $h_S(s) \leq \bigwedge h_P(D)$ 。

**定义 2.3.5.** 令  $(L, \leq)$  为任意偏序集,  $X \subseteq L$ :

(1)  $X$  称为联稠密的, 如果对任意  $a \in L$ , 存在  $Y \subseteq X$ , 使得  $a = \bigvee Y$ 。

(2)  $X$  称为会稠密的, 如果对任意  $a \in L$ , 存在  $Y \subseteq X$ , 使得  $a = \bigwedge Y$ 。

**引理 2.3.6.** 给定语境  $(S, P)$  以及映射  $h_S : S \rightarrow \mathbb{C}(S, P)$  和  $h_P : P \rightarrow \mathbb{C}(S, P)$ 。 $h_S(S)$  在  $\mathbb{C}$  中是联稠密的,  $h_P(P)$  在  $\mathbb{C}$  中是会稠密的。

**证明.** 任意给定  $(E, D) \in \mathbb{C}(S, P)$ ,

$$\begin{aligned} \bigvee h_S(E) &= \bigvee_{s \in E} h_S(\{s\}) \\ &= \bigvee_{s \in E} (s'', s') \\ &= (\bigcup_{s \in E} s'')'', \bigcap_{s \in E} s'. \end{aligned}$$

又根据练习 2.3.1,  $\bigcap_{s \in E} s' = (\bigcup_{s \in E} \{s\})' = E' = D$ 。所以  $\bigvee h_S(E) = (E, D)$ 。

类似地,  $\bigwedge h_P(D) = (\bigcap_{p \in D} p', (\bigcup_{p \in D} p'')'')$ , 而  $\bigcap_{p \in D} p' = (\bigcup_{p \in D} \{p\})' = D' = E$ 。□

联稠密和会稠密映射的有趣之处更在于这样一个事实: 对任意完全格  $L$ , 如果存在  $S, P$  以及  $h_S, h_P$  使得它们在  $L$  中的像分别是联稠密和会稠密的, 则  $L$  同构于  $\mathbb{C}(S, P)$ 。所以, 从一定意义上说, 任何完备格都同构于某个概念格。

**定理 2.3.7.** 令  $(L, \leq)$  为完备格,  $S, P$  为集合,  $h_S : S \rightarrow L$  和  $h_P : P \rightarrow L$  为函数, 并且  $h_S(S)$  在  $L$  中是联稠密的,  $h_P(P)$  在  $L$  中是会稠密的, 则  $L \cong \mathbb{C}(S, P)$ 。

**证明.** 对任意  $a \in L$  定义

$$\begin{aligned} E_a &= \{s \in S \mid h_S(s) \leq a\} \\ D_a &= \{p \in P \mid a \leq h_P(p)\}. \end{aligned}$$