

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) $E \subseteq D'$ 当且仅当 $D \subseteq E'$;
- (4) 如果 (E, D) 是概念, 则 $E'' = E, D'' = D$; 反之, 如果 $E'' = E$, 则 E 是一个概念的外延, 同样地, 如果 $D'' = D$, 则 D 是一个概念的内涵。
- (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:

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

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:

$$\begin{aligned} \sup\{C_1, C_2\} &= ((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2), \\ \inf\{C_1, C_2\} &= (E_1 \cap E_2, (D_1 \cup D_2)''). \end{aligned}$$

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

$$\begin{aligned} C_1 \vee C_2 &= ((E_1 \cup E_2)'', D_1 \cap D_2), \\ C_1 \wedge C_2 &= (E_1 \cap E_2, (D_1 \cup D_2)''). \end{aligned}$$

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 $\{C_i\}_{i \in I}$,

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

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

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

首先注意到, 由于 h_P 是联稠密的, h_S 是会稠密的, 所以 $\bigvee h_S(E_a) = a$, $\bigwedge h_P(D_a) = a$. 定义 L 上的函数 f 为: 对任意 $a \in L$, $f(a) = (E_a, D_a)$.

1. 对任意 $a \in L$, $f(a) \in \mathbb{C}(S, P)$. 为此, 我们需要证明对任意 a , $E'_a = D_a$ 并且 $D'_a = E_a$. 令 $p \in E'_a$, 根据练习 2.3.4 (2), 这当且仅当 $a = \bigwedge h_S(E_a) \leq h_P(p)$, 当且仅当 $p \in D_a$, 所以 $E'_a = D_a$. $D'_a = E_a$ 类似.

2. f 是满射. 对任意 $(E, D) \in \mathbb{C}(S, P)$, 令 $a = \bigvee h_S(E)$, $b = \bigwedge h_P(D)$.

(2.1) $a = b$. 由于 $E' = D$, 还是根据练习 2.3.4 (2), $a \leq b$; 而由 (3), $b \leq a$, 所以 $a = b$.

(2.2) $E = E_a, D = D_a$. 对任意 $s \in E$, 都有 $h_S(s) \leq \bigvee h_S(E) = a$, 所以 $E \subseteq E_a$. 假设 $s \in E_a$, 则 $h_S(s) \leq a = \bigvee h_S(E)$. 由练习 2.3.4 (2), 对任意 $p \in E'$, 都有 $\bigvee h_S(E) \leq h_P(p)$, 所以 $h_S(s) \leq h_P(p)$, 再由练习 2.3.4 (1), 这又当且仅当 $p(s)$, 所以 $s \in E'' = E$, 这就证明了 $E_a \subseteq E$, 所以 $E = E_a$. 类似地可以证明 $D = D_a$.

3. f 是单射. 对任意 $a \leq b$, 都有 $E_a \subseteq E_b$, 所以 $f(a) \leq f(b)$. 反过来, 如果 $(E_1, D_1) \leq (E_2, D_2)$, 即 $E_1 \subseteq E_2$, 令 $a_1 = \bigvee h_S(E_1)$, $a_2 = \bigvee h_S(E_2)$, 则根据前面的结果有 $E_1 = E_{a_1}$, $E_2 = E_{a_2}$, 显然 $a_1 \leq a_2$, 所以 $f(a_1) \leq f(a_2)$ 也蕴涵 $a_1 \leq a_2$.

□

第三章 布尔代数与型空间

总结一下第一章中布尔代数与逻辑的几个主要结果。

1. 任给一个一致的理论 T ，存在一个由 T 确定的布尔代数 $\mathcal{B}(T)$ ，它的元素是等价关系 \sim 下的等价类，对任意公式 α, β ， $\alpha \sim \beta$ 当且仅当 $T \vdash \alpha \leftrightarrow \beta$ 。这个 $\mathcal{B}(T)$ 称为 Lindenbaum 代数。
2. 在 Lindenbaum 代数 $\mathcal{B}(T)$ 中，每个滤 F 都是 T 的一致扩张。因此每个滤都是一个一致的理论。而每个超滤则是一个完全理论。
3. 如果 T 是完全的，则 $\mathcal{B}(T)$ 是特殊的布尔代数 $\{0, 1\}$ ，其中 $0 = \{\alpha \mid T \vdash \neg\alpha\}$ ， $1 = \{\alpha \mid T \vdash \alpha\}$ 。
4. 从另一个角度看， $\mathcal{B}(T)$ 上的每个超滤 U 都对应着 T 的一个模型 \mathfrak{A}_U ，对任意公式 α ， $\mathfrak{A}_U \models \alpha$ 当且仅当 $[\alpha] \in U$ 。所以超滤存在定理蕴涵着完全性定理。
5. 在 Stone 表示定理的证明中，借助 Stone 映射，我们为每一个 $a \in \mathcal{B}$ 指定一个超滤的集合 $\{U \mid U \in a\}$ 。这实际上是为 $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 定义了一个拓扑结构，（参见习题 1.4.6 和 1.4.7）。 $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 连同其上的拓扑称为 Stone 空间。

3.1 Stone 空间

Stone 空间是一个非常典型的结构，与逻辑有很多密切的联系。我们接下来讨论一些有关这个空间的性质，并给出模型论中的更为深刻的一个例子。

定义 3.1.1. 对任意集合 X , $\mathcal{T} \subseteq \mathcal{P}(X)$ 称为 X 上的一个拓扑, 如果以下条件成立:

1. $X, \emptyset \in \mathcal{T}$;
2. 如果 $u, v \in \mathcal{T}$, 则 $u \cap v \in \mathcal{T}$;
3. 对任意 $A \subseteq \mathcal{T}$, $\bigcup A \in \mathcal{T}$.

(X, \mathcal{T}) 称为拓扑空间, \mathcal{T} 中的 X 的子集称为开集, 开集的补集称为闭集。

例 3.1.2. 令 \mathbb{R} 为全体实数的集合, 对任意实数 $r \in \mathbb{R}$, 开区间

$$N = \{x \in \mathbb{R} \mid |x - r| < \epsilon\}$$

称为 r 的邻域, 其中 ϵ 为任意实数, 称为 N 的半径。 \mathbb{R} 的子集 U 如果满足: 对任意 $r \in U$, 都存在 r 的邻域 N 使得 $N \subseteq U$, 就称 U 为开集。令 \mathcal{T} 为所有开集的族, 则 \mathbb{R} 在 \mathcal{T} 下是一个拓扑空间。

证明. 首先, $\emptyset \in \mathcal{T}$, 并且 $\mathbb{R} \in \mathcal{T}$ 。其次, 如果 U, V 是开集, $r \in U \cap V$, 则根据定义, 存在 B_1, B_2 分别是包含 r 的开区间, 且 $I_1 \subseteq U, I_2 \subseteq V$ 。显然 $N_1 \cap N_2$ 仍是一个开区间包含 r 的开区间, 并且是 $U \cap V$ 的子集。最后, 如果 $\{U_i\}$ 是任意开集的族, $r \in U = \bigcup U_i$, 则存在 i , $r \in U_i$, 所以存在邻域 N , 使得 $r \in B \subseteq U$ 。 \square

以下简单的事实使我们可以定义一个拓扑的基: 在实数 \mathbb{R} 中, U 是开集当且仅当 U 可以表示为 \mathbb{R} 中开区间的并。

定义 3.1.3. 令 (X, \mathcal{T}) 为拓扑空间, $S \subseteq \mathcal{T}$ 称为这个空间的一个拓扑基, 如果 \mathcal{T} 中的元素都可以表示为 S 中元素的并。 S 中的元素称为基本开集。

例 3.1.4. 以上例子中, 实数上的拓扑 \mathcal{T} 以所有开区间为拓扑基。事实上, 所有以有理数为端点的开区间也是它的拓扑基, 并且是一个可数的拓扑基。

练习 3.1.5. 任给布尔代数 \mathcal{B} , 令 $X = \text{Ult}(\mathcal{B})$ 。对任意 $a \in B$, 定义

$$N_a = \{U \in \text{Ult}(\mathcal{B}) \mid a \in U\},$$

则 $\{N_a \mid a \in B\}$ 构成 X 的一个拓扑基。即如果 \mathcal{T} 中的元素都可以表示为形如 N_a 的集合的并, 则 \mathcal{T} 是 X 上的拓扑。

练习 3.1.6. 令 X 为拓扑空间, $S \subseteq \mathcal{T}$ 为拓扑基, 则

(1) 对任意 $x \in X$, 存在 $N \in S$, $x \in N$;

(2) 对任意 $N_1, N_2 \in S$, 任意 $x \in N_1 \cap N_2$, 存在 $N_3 \subseteq N_1 \cap N_2$, $x \in N_3$ 。

反之, 对任意集合 X , 如果 X 的子集族 $S \subseteq \mathcal{P}(X)$ 满足 (1) 和 (2), 则 S 构成 X 的一个拓扑基。

习题 1.4.6 告诉我们, N_a 既是开集也是闭集, 在一个拓扑空间中, 我们称这样的集合为开闭集。显然, 对任意的拓扑空间 X , \emptyset, X 是开闭集。

定义 3.1.7. 一个拓扑空间 X 称为零维的, 如果它有一个开闭集构成的拓扑基。

零维空间也称为“完全不连通空间”。显然, $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 是一个零维空间。

定义 3.1.8. 令 X 为拓扑空间, 如果 $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{T}$ 是开集的族, 并且 $\bigcup \mathcal{C} = X$, 就称 \mathcal{C} 是 X 的开覆盖。如果 X 的每个开覆盖 \mathcal{C} 都有一个有穷的子覆盖, 即 $\mathcal{C}_0 \subseteq_f \mathcal{C}$, 并且 $\bigcup \mathcal{C}_0 = X$, 则称 X 为紧致空间。

由习题 1.4.7 知道, $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 是一个紧致空间。

练习 3.1.9. 令 (X, \mathcal{T}) 为拓扑空间, 称 X 的子集族 \mathcal{Z} 有有有穷交性质, 如果对任意有穷的 $\{Y_1, \dots, Y_n\} \subseteq \mathcal{Z}$, $Y_1 \cap \dots \cap Y_n \neq \emptyset$ 。

对任意拓扑空间 X , 以下命题等价:

(1) X 是紧致空间;

(2) 如果 \mathcal{Z} 是闭集的族且有有穷交性质, 则 $\bigcap \mathcal{Z} \neq \emptyset$ 。

定义 3.1.10. 令 X 为拓扑空间, 如果对任意 $x, y \in X$, 总存在开集 M, N , $x \in M, y \in N$, 使得 $M \cap N = \emptyset$, 就称 X 为 Hausdorff 空间。

由习题 1.4.6(2) 可知 $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 是一个 Hausdorff 空间: 如果超滤 U 属于一个开闭集 N , 则 $M = X \setminus N$ 也是一个开闭集, $V \in M$ 并且 $M \cap N = \emptyset$ 。

定理 3.1.11. 对任意布尔代数 \mathcal{B} , $\text{Ult}(\mathcal{B})$ 在以 $S = N_a \mid a \in B$ 为拓扑基的拓扑下, 是一个零维的紧致 Hausdorff 空间。这样的空间通常称为 Stone 空间。

也有文献称为布尔空间, 见 Halmos。

例 3.1.12. 给定一阶语言 \mathcal{L} , 令 X 是所有完全理论的族。对任意语句 $\sigma \in \mathcal{L}$, 令 $\langle \sigma \rangle = \{T \in X \mid T \models \sigma\}$, 则 $S = \{\langle \sigma \rangle \mid \sigma \in \mathcal{L}\}$ 构成 X 的一个拓扑基: 这是因为 $\langle \sigma \rangle \cap \langle \tau \rangle = \langle \sigma \wedge \tau \rangle$, 由练习 3.1.7 可得。

同时, 这个完全理论的空间是一个零维空间: $\langle \sigma \rangle$ 与 $\langle \neg \sigma \rangle$ 互为补集, 并且都是基本开集, 所以完全理论的空间有一个开闭集构成的基。

X 也是 Hausdorff 空间: 令 T_1, T_2 为两个完全理论, 且 $T_1 \neq T_2$, 则必有 $\sigma \in \mathcal{L}$, $T_1 \models \sigma$ 而 $T_2 \models \neg \sigma$ 。这样, $T_1 \in \langle \sigma \rangle, T_2 \in \langle \neg \sigma \rangle$ 。

在完全理论的空间中, 开集是形如 $\langle \sigma \rangle$ 的基本开集的并, 对偶地, 闭集是这样的基本开集的交。令 Σ 为一致的语句集, $F = \bigcap \{\langle \sigma \rangle \mid \sigma \in \Sigma\}$, 则 F 不空, 并且是闭集。对任意 $T \in F$, $\Sigma \subseteq T$ 。任取语句 τ , $\Sigma \models \tau$ 当且仅当对所有 $T \in F$, $T \models \tau$ 。所以 F 确定了一个以 Σ 为公理集的理论。除非 F 是一个单点集 $\{T\}$, 否则 F 确定的理论是一个不完全的理论。

引理 3.1.13. Hausdorff 空间 X 是紧致空间当且仅当对任意闭集的族 $\mathcal{F} = \{F_i\}_{i \in I}$, 如果 \mathcal{F} 有有穷交性质, 即对任意 $Z \subseteq_f \mathcal{F}$, $\bigcap Z \neq \emptyset$, 则 $\bigcap \mathcal{F} \neq \emptyset$ 。

证明. 假设 \mathcal{F} 有有穷交性质, 并且 $\bigcap \mathcal{F} = \emptyset$, 则 $\bigcup(-\mathcal{F}) = X$, 所以是 X 的一个开覆盖, 令 $\{-F_1, \dots, -F_n\}$ 为子覆盖, 则 $\bigcap \{F_1, \dots, F_n\} = \emptyset$, 矛盾。

反之, 如果 X 不是紧致的, 令 $\{O_i\}_{i \in I}$ 为开覆盖, 但没有有穷的子覆盖。则 $\{-O_i\}_{i \in I}$ 是有有穷交性质的闭集的族, 但它的交为空集。□

为了证明这个完全理论的拓扑空间是紧致空间, 我们需要几个新的定义。这也是为了充分利用我们所熟悉的超滤工具。

定义 3.1.14. 给定拓扑空间 X , X 中的滤指的是某一个 X 的子集 Y 上的滤。

例 3.1.15. 对任意 $x \in X$, 所有包含 x 的开集构成的族

$$\mathcal{N}_x = \{U \mid U \text{ 是开集并且 } x \in U\}$$

是整个空间 X 上的滤。请读者验证。

定义 3.1.16. 给定拓扑空间 X 中的滤 F , $x \in X$ 称为 F 的极限点, 如果 U 是 \mathcal{N}_x 的扩张。此时称 F 收敛到 x 。如果 F 至少有一个极限点, 就称 F 是收敛的。

练习 3.1.17. Hausdorff 空间中的滤如果有极限点, 则它的极限点是唯一的。

定理 3.1.18. 一个 Hausdorff 空间 X 是紧致的当且仅当 X 中的每个超滤都是收敛的。

证明. 假设 U 是 X 中的超滤, 并且不收敛。对任意 $x \in X$, $\mathcal{N}_x \not\subseteq U$, 即存在一个开集 $O_x \in \mathcal{N}_x$, $O_x \notin U$ 。令 $\{O_x \mid x \in X \text{ 且 } O_x \notin U\}$ 为这样的开集的族。这是整个空间的一个开覆盖。令 $\{O_1, \dots, O_n\}$ 为它的一个有穷子覆盖, 并且 $\bigcup_{i=1}^n O_i = X$ 。任取 U 中元素 u ,

$$(u \cap O_1) \cup \dots \cup (u \cap O_n) = u \in U,$$

但 U 是超滤, 所以存在 O_i , $u \cap O_i \in U$, 而这又蕴涵着 $O_i \in U$, 矛盾。

现在假设 X 不是紧致的。令 $\{O_i\}_{i \in I}$ 为 X 的一个开覆盖, 并且没有有穷的子覆盖。任取 $\{O_1, \dots, O_n\}$, $O_1 \cup \dots \cup O_n \neq X$, 所以 $(-O_1) \cap \dots \cap (-O_n) \neq \emptyset$ 。这即是说 $\{-O_i\}_{i \in I}$ 有穷交性质。令 U 为这个集族生成的超滤。对任意 $x \in X$, 存在 O_i , $x \in O_i$, 由于 $-O_i \in U$, 所以 $O_i \notin U$, 即 $\mathcal{N}_x \not\subseteq U$, 即 U 不是收敛的。□

引理 3.1.19. 一阶语言 \mathcal{L} 中全体完全理论的空间是零维的 Hausdorff 紧致空间。

证明. 我们需要证明这个空间中的任意超滤都是收敛的。给定超滤 U ，对每一完全理论 T ，令 \mathfrak{A}_T 为 T 的一个模型。同时，令 $\mathfrak{A} = \text{Ult}_U \mathfrak{A}_t$ 为相应的超积模型。注意到 $\text{Th}(\mathfrak{A})$ 是一个完全理论。对任意开集 O ，由于 O 是基本开集的并，所以，如果 $\text{Th}(\mathfrak{A}) \in O$ ，则存在 σ ， $\text{Th}(\mathfrak{A}) \in \langle \sigma \rangle$ ，这意味着 $\text{Th}(\mathfrak{A}) \models \sigma$ ，亦即 $\mathfrak{A} \models \sigma$ 。由 Łoś 定理， $\langle \sigma \rangle = \{T \mid \mathfrak{A}_T \models \sigma\} \in U$ 。这就证明了超滤 U 收敛于 U 所确定的超积模型的理论 $\text{Th}(\mathfrak{A})$ 。□

引理 3.1.20. 令 \mathcal{L} 为一阶语言， Σ 为 \mathcal{L} 中的语句集， Σ 是一致的当且仅当 Σ 是有穷一致的。

证明. 考虑 \mathcal{L} 的所有完全理论构成的空间。由引理 3.1.20，它是一个零维的 Hausdorff 紧致空间。对任意 $\sigma \in \Sigma$ ， $\langle \sigma \rangle$ 是这个空间中的闭集。由题设， $\{\langle \sigma \rangle \mid \sigma \in \Sigma\}$ 是一个有有穷交性质的闭集族，由引理 3.1.14， $\bigcap_{\sigma \in \Sigma} \langle \sigma \rangle \neq \emptyset$ 。对任意完全理论 $T \in \bigcap_{\sigma \in \Sigma} \langle \sigma \rangle$ ，都有 $\Sigma \subseteq T$ ，所以 Σ 是一致的。□

3.2 型空间

给定一个语言 \mathcal{L} ， \mathcal{L} 的完全理论的空间由句子集的族构成。很自然地，我们是否可以用类似的工具来处理带自由变元的公式呢？这就是型空间。

对任意 \mathcal{L} 结构 \mathfrak{A} ，任意 $a \in |\mathfrak{A}|$ ，公式集 $\{\phi(x) \mid \mathfrak{A} \models \phi(a)\}$ 就称为 a 确定的型，记作 p_a 。 p_a 中的元素是 \mathcal{L} 中所有那些至多只含一个自由变元的公式，并且“在 a 处为真”。所以完全理论 $\text{Th}(\mathfrak{A})$ 包含在 p_a 中。

我们还可以从另一个角度看待型。 p_a 仍可以看做一个完全理论，只是不是 \mathcal{L} 中的，而是 $\mathcal{L} \cup \{c_a\}$ 中的，其中 c_a 是一个新的常量符号，它在 \mathfrak{A} 中的解释是 a 。为了简便， $\mathcal{L} \cup \{c_a\}$ 通常记作 $\mathcal{L}(a)$ 。这样， p_a 就恰好是在 \mathfrak{A} 中为真的所有 $\mathcal{L}(a)$ 语句。

我们把 $\mathcal{L}(a)$ 中的任何一个完全理论称为 1-型，所有这些 1-型构成的空间记作 S_1 ，它在相应的拓扑下是一个零维的 Hausdorff 紧致空间。相应地， \mathcal{L} 中的完全理论的空间记作 S_0 。

事实上，对每个自然数 n ，我们还可以定义 n -型：对任意 \mathcal{L} 模型 \mathfrak{A} ，任意 $a_1, \dots, a_n \in |\mathfrak{A}|$ ， $\mathcal{L}(a_1, \dots, a_n)$ 上的一个完全理论称为 a_1, \dots, a_n 确定的