

Part I

点集拓扑

1 集合论与逻辑

1.1 集合论公理系统

1.1.1 罗素悖论

一些事物组成集合是不言自明的，但是任意地指定集合在某些时候会导致错误，如下面提到的罗素悖论。

Proposition 1.1.1.1 (罗素悖论). 不存在这样的集合 $U = \{x | x \notin x\}$.

证明. 若 $U \in U$, 由定义 $U \notin U$; 若 $U \notin U$, 由定义 $U \in U$.

从而这样这样的集合不是well-defined的. ■

像上述集合U一样任意指定集合中的组成元素产生了问题.从而, 将集合论公理化是必要的.

1.1.2 Z-F公理系统

下述公理系统避免了罗素悖论.

0. 存在空集 \emptyset s.t. \forall 集合 $B, B \notin \emptyset$.

1. (外延公理)

$$\left. \begin{array}{l} \forall x \in A \Rightarrow x \in B \\ \forall x \in B \Rightarrow x \in A \end{array} \right\} \Rightarrow A = B$$

2. (内涵公理) x 是集合, $\varphi(x)$ 是公式, 则 \exists 集合 $Y = \{x \in x | \varphi(x) \text{成立}\}$.
(根据大集合构造小集合)

3. (无序对公理) $\forall x, y, \exists$ 集合 $z = \{x, y\}$ s.t. $\forall t \in z, t = x$ or $t = y$.

4. (并集公理) X 是集合, \exists 集合 $Y = \{y | \exists x \in X, s.t. y \in x\}$.

也就是说, 对于以集合为元素的集合 X , 存在这样的集合 Y , 满足

$$Y = \bigcup_{\forall x \in X} x$$

5. (幂集公理)对于集合 X , 总存在集合 Y , 满足

$$Y = \{A | A \in Y\} \triangleq P(X)$$

$P(X)$ 称为 X 的幂集.

6. (无限公理) \exists 集合 X , 满足 $\emptyset \in X, \forall x \in X, x \cup \{x\} \in X$.

这个集合被称为归纳集.

7. (替换公理)设集合 A 和公式 $\varphi(x, y)$ 满足若 $\forall x \in A, \exists! y, s.t. \varphi(x, y)$ 成立, 则 \exists 集合 $B, s.t. \forall y \in B \Leftrightarrow \exists x \in A, \varphi(x, y)$ 成立.

8. (良基公理) X 是集合, 则 $\exists y \in x, s.t. y \cap X = \emptyset$.

1.1.3 关于Z-F公理系统的讨论

Proposition 1.1.3.1 (避免罗素悖论). 在Z-F公理系统中, 不存在这样一个集合 $U = \{x | x \notin x\}$.

证明. 考虑内涵公理: x 是集合, $\varphi(x)$ 是公式, 则 \exists 集合 $Y = \{x \in x | \varphi(x) \text{成立}\}$ 将 $x \notin x$ 作为公式, 根据内涵公理构造集合, 而 $U = \{x \in x | x \notin x\}$ 不能是Z-F公理系统中的集合. ■

Proposition 1.1.3.2. 不存在以所有集合为元素的集合, 即大全集不存在.

证明. 反证法.若存在这样的集合 x , 由内涵公理可以构造

$$U = \{x \in x | x \notin x\}$$

这个集合 U 恰好是罗素悖论中构造的集合. ■

1.1.4 归纳集与自然数集

虽然不是点集拓扑的常规内容, 但是这个部分相当有趣, 提供了一个新奇的角度的研究自然数集. 使用了归纳集定义了自然数集, 在这个定义下, 可以根据偏序关系 (包含关系) 巧妙地说明自然数集上的一些性质.

Definition 1.1.4.1 (自然数集). 所有归纳集的交称为自然数集, 记作 \mathbb{N} .

严格来说, 任取归纳集 X , 取定公式 $\varphi(x): x$ 属于所有归纳集, 则

$$\mathbb{N} = \{x \in X | \varphi(x)\}$$

定义0为 \emptyset , 1为 $\{\emptyset\}$, $x \cup \{x\} \triangleq x + 1 = \{0, 1, 2, \dots, x\}$. 在这个定义下的自然数集上有偏序关系 $a < b \Leftrightarrow a \subset b$.

Theorem 1.1.4.1 (第一数学归纳法). $P(x)$ 是一个关于自然数的命题, 已知

$$\begin{cases} P(0) \text{ 成立} & (i) \\ P(n) \text{ 成立} \Rightarrow P(n+1) \text{ 成立} & (ii) \end{cases}$$

则 $\forall x \in \mathbb{N}$, $P(x)$ 成立.

证明. 首先取一个包括了所有能让命题 $P(x)$ 成立的自然数 x 集合 $X = \{x \in \mathbb{N} | P(x) \text{ 成立}\}$, 然后证明这个集合是一个归纳集:

$$X \text{ 满足 } \begin{cases} \emptyset \in X, & \text{由 (i) 得到} \\ x \in X \Rightarrow x \cup \{x\} = x + 1 \in X, & \text{由 (ii) 得到} \end{cases}$$

因此集合 X 是归纳集. 由自然数集的定义: 所有归纳集的交为自然数集. 得到 $\mathbb{N} \subseteq X$. 又由于集合 X 的存在性为内涵公理所保证, $X \subseteq \mathbb{N}$ 从而 $X = \mathbb{N}$, 即 $\forall x \in \mathbb{N}$, $P(x)$ 成立. ■

Theorem 1.1.4.2 (最小数原理). 自然数集的子集若非空, 则其有最小元. \forall 集合 $A \subseteq \mathbb{N}$, $A \neq \emptyset$, 则

$$\exists m \in A, \text{ s.t. } \forall a \in A, m \subseteq a$$

证明. 将此命题改写成关于自然数 n 的命题 $P(n)$:

$$A \subseteq n, A \neq \emptyset \implies \exists m \in A, \text{ s.t. } \forall a \in A, m \subseteq a$$

利用第一数学归纳法.

i) $n = \emptyset$ 的情形是平凡的.

ii) 下证: $P(k)$ 成立 $\implies P(k+1)$ 成立

设 $P(k)$ 成立, 对于任意集合 $A \subseteq k+1 = \{0, 1, \dots, k\}$

若 $\emptyset \neq B = A \cap \{0, 1, \dots, k-1\}$, 则由 $P(k)$ 成立, B 有最小元 b , 从而 b 也是 A 的最小元. 若 $\emptyset = B = A \cap \{0, 1, \dots, k-1\}$, 则 $A = \{k\}$, 从而 k 是 A 的最小元.

由第一数学归纳法, $P(n)$ 对任意 $n \in \mathbb{N}$ 都成立. ■

结合第一数学归纳法和最小数原理可以证明第二数学归纳法.

Theorem 1.1.4.3 (第二数学归纳法). $P(x)$ 是一个关于自然数的命题, 已知

$$\begin{cases} P(0) \text{ 成立} & (i) \\ \forall k \leq n, P(k) \text{ 成立} \Rightarrow P(n+1) \text{ 成立} & (ii) \end{cases}$$

则 $\forall x \in \mathbb{N}$, $P(x)$ 成立.

证明. 考虑使命题 $P(k)$ 不成立的自然数集 $A = \{x \in \mathbb{N} | P(x) \text{ 不成立}\}$.

下证 $A = \emptyset$.

使用反证法, 若这个集合非空, 由最小数原理, 自然数集 A 有最小元 m .

a) 若 $m = 0$, 与(i)中 $P(0)$ 成立矛盾.

b) 若 $m > 0$, 则由于 m 是自然数集 A 的最小元有, $\forall k \leq m - 1, P(k)$ 成立, 由(ii)得 $P(m)$ 也成立. 与 $m \in A$ 矛盾!

综上, $A = \{x \in \mathbb{N} | P(x) \text{ 不成立}\} = \emptyset$, 即 $\forall x \in \mathbb{N}$, $P(x)$ 成立. ■

1.1.5 自然数集上的运算

先前定义了 $x \cup \{x\} \triangleq x + 1$, 这里的 $x + 1$ 只是一个记号. 可以使用映射定义一个加法. 然后说明它是 well-defined 且唯一的.

Proposition 1.1.5.1 (自然数集上的加法). $\exists!$ 映射 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$.

$$s.t. \begin{cases} f(0) = m \\ f(x+1) = f(x) + 1 \end{cases}, \text{ 从而 } \forall k \in \mathbb{N}, f(k) \triangleq m + k.$$

证明. 改写为关于自然数的命题 $P(x)$:

$\forall k \in \{0, 1, \dots, x\}$ 对于每一个给定的 k , 有且仅有如下映射 $f_k: \{0, 1, \dots, k\} \rightarrow \mathbb{N}$

$$s.t. \begin{cases} f_k(0) = m \\ f_k(x+1) = f_k(x) + 1 \quad \forall x+1 \in \{0, 1, \dots, k\} \end{cases} \quad (*)$$

i) $P(0)$ $f_0: 0 \mapsto m$.

ii) $P(k)$ 成立, 即 $\exists!$ $f_k: \{0, 1, \dots, k\} \rightarrow \mathbb{N}$ 满足上述条件(*), 则改造 f_k 得到限制在 $\{0, 1, \dots, k+1\}$ 上的 f_{k+1} .

$$f_{k+1}(x) = \begin{cases} f_k(x), & x \in \{0, 1, \dots, k\} \\ f_k(k) + 1, & x = k + 1 \end{cases}$$

容易验证, 这样的 f_{k+1} 满足上述条件(*). 存在性得证.

下证这样的 f_{k+1} 是唯一的:

若存在另一个 $\overline{f_{k+1}} : \{0, 1, \dots, k+1\} \rightarrow \mathbb{N}$, 将 $\overline{f_{k+1}}$ 限制在 $\{0, 1, \dots, k\}$ 上, 由 $P(k)$ 成立得 $\overline{f_{k+1}}|_{\{0, 1, \dots, k\}} = f_{k+1}|_{\{0, 1, \dots, k\}} = f_k$
 又 $\overline{f_{k+1}}(k+1) = \overline{f_k}(k) + 1 = f_k(k) + 1 = f_{k+1}(k+1)$
 $\therefore \overline{f_{k+1}}$ 和 f_{k+1} 在 $\{0, 1, \dots, k+1\}$ 上的对应关系一致
 $\therefore f_{k+1} = \overline{f_{k+1}}$, 即这样的 f_{k+1} 是唯一的, 从而命题 $P(k+1)$ 成立.
 由第一数学归纳法, $\forall x \in \mathbb{N}, \exists! f_x : \{0, 1, \dots, x\} \rightarrow \mathbb{N}$

$$f = \bigcup_{k=1}^{+\infty} f_k : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

由于在相同的限制下, f_k 总有相同的对应法则, 所以在对映射 f_k 取并集后得到的 f 是 well-defined 的. 这个 f 就是原命题中的唯一存在的映射, 唯一性和存在性都由 $P(x)$ 对任意自然数 x 成立保证. ■

加法结合律和加法交换律是显然的. 根据自然数上加法可以定义乘法.

Proposition 1.1.5.2 (自然数集上的乘法). 对任意给定的 $m \in \mathbb{N}$,

$\exists!$ 映射 $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, s.t. $\begin{cases} g(0) = 0 \\ g(x+1) = g(x) + m \end{cases}$, 从而 $\forall k \in \mathbb{N}, g(k) \triangleq m \times k$.

证明. 类似 prop.1.1.5.1, 证明关于自然数的命题 $P(x)$, 然后构造唯一存在的 f . $P(x) : \exists!$ 映射 $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, s.t. $g(1) = m, g(k) = \underbrace{g(1) + \dots + g(1)}_{k \uparrow}$ 设加法映射是 $f(k) = m + k, g(k) = \underbrace{f \circ f \cdots \circ f}_{k \uparrow}(m)$ f 是唯一存在的, 从而 g 作为 f 的复合也是唯一存在的. ■

Corollary 1.1.5.1.

$$\forall m, n \in \mathbb{N}, m \times (n+1) = m \times n + m$$

证明. 取对给定的 m , 取乘法映射 g , s.t. $g(0) = 0, g(x+1) = g(x) + m$

$$\begin{aligned} m \times (n+1) &= g(n+1) = \underbrace{g(1) + \dots + g(1)}_{n+1 \uparrow} \\ &= \underbrace{g(1) + \dots + g(1)}_{n \uparrow} + g(1) \\ &= g(n) + m \\ &= m \times n + m \end{aligned}$$

■

Corollary 1.1.5.2 (乘法分配律).

$$\forall m, n, k \in \mathbb{N}, k \times (m + n) = k \times m + k \times n$$

证明. 利用Cor. 1.1.5.1归纳即可. ■

Corollary 1.1.5.3 (乘法交换律).

$$\forall m, n \in \mathbb{N}, m \times n = n \times m$$

证明. 构造命题 $P(x) : \forall n \in \mathbb{N}, x \times n = n \times x$.

i) $P(0)$ 成立.

ii) $P(k)$ 成立时, 由Cor. 1.1.5.1得 $P(k + 1)$ 成立. 所以 $P(x)$ 对任意 $x \in \mathbb{N}$ 成立, 即

$$\forall m, n \in \mathbb{N}, m \times n = n \times m$$

■