

## 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). 不存在这样的一个集合  $U = \{x | x \notin x\}$ .

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.  $g(1) = m, g(k) = \underbrace{g(1) + \dots + g(1)}_{k \text{ 个}}$  设加

法映射是  $f(k) = m + k, g(k) = \underbrace{f \circ f \cdots \circ f(m)}_{k \text{ 个}}$   $f$  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.  $g(0) = 0, g(x+1) = g(x) + m$

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

■

**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

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

■