

# Mathematics Analysis

一个短篇

2024 年 01 月 31 日

## 目录

1 自然数	2
1.1 皮亚诺公理 .....	2
1.2 加法 .....	2
1.3 乘法 .....	3
2 集合论	4
2.1 基础知识 .....	4
2.2 罗素悖论 .....	6
2.3 函数 .....	6
2.4 象和逆象 .....	7
2.5 笛卡尔积 .....	8
2.6 集合的基数 .....	8

## 1 自然数

### 1.1 皮亚诺公理

**Axioms 1.1** (皮亚诺自然数公理)

1. 0 是自然数
2. 每个自然数  $n$  都有一个后继, 记作  $\text{succ } n$ , 也是自然数
3. 0 不是任何自然数的后继
4. 当且仅当  $\text{succ } n = \text{succ } m$  时,  $n = m$

Axioms 1.1 中第三第四条公理是为了处理自然数的绕回状况, 是对前两条公理的强化。

**Axiom 1.2** (数学归纳法原理)  $P(n)$  表示自然数  $n$  的某一性质, 若  $P(0)$  为真,  $P(n)$  为真, 则有  $P(\text{succ } n)$  为真, 即对于任意自然数  $n$  都有  $P(n)$  为真。

自然数的数学归纳法原理中所指的性质并不是确定的, 该条原理也并非是一个独立的公理而是一种公理模式。

假设存在数系  $\mathbb{N}$ , 若满足 Axiom 1.1 以及 Axiom 1.2, 我们就称这个数系为自然数。

在自然数的基础上, 我们可以递归的定义序列。序列是一列自然数, 其下标, 也就是索引值也是自然数, 序列有基值, 是一个常数, 也有一个函数  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , 通过这个函数得到数列中这一项的后继元素的值。更准确的, 有命题

**Proposition 1.1** (序列的递归定义) 有函数  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , 以及序列基值  $a_0 = c$ , 对于任意自然数  $n$ , 都可以确定唯一的  $a_{\text{succ } n} = f(a_n)$ 。

### 1.2 加法

**Definition 1.1** (加法) 对于任意一个自然数  $m$ ,  $0 + m = m$ , 假设我们已经定义了  $n + m$ , 我们有  $(\text{succ } n) + m = \text{succ } (n + m)$ 。

**Lemma 1.1** 对于任意自然数  $n$ , 有  $n + 0 = n$  成立。

*Proof:* 由 Definition 1.1 可知, 对于任意自然数  $m$ , 有  $0 + m = m$ , 所以有  $0 + 0 = 0$ , 假设  $n + 0 = n$  成立, 则需证明  $\text{succ } n + 0 = \text{succ } n$ , 由加法定义可知  $(\text{succ } n) + 0 = \text{succ } (n + 0)$ , 将  $n + 0 = n$  代入可得  $\text{succ } (n + 0) = \text{succ } n$ 。  $\square$

**Lemma 1.2** 对于任意自然数  $m, n$  有  $m + (\text{succ } n) = \text{succ } (m + n)$ 。

证明时对  $m$  进行数学归纳法即可。

**Proposition 1.2** (交换律)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, n + m = m + n$

固定  $n$  对  $m$  进行数学归纳法即可证明。

**Proposition 1.3** (结合律)  $\forall a, b, c \in \mathbb{N}, (a + b) + c = a + (b + c)$

**Proposition 1.4** (消去律)  $\forall a, b, c \in \mathbb{N}, \text{ if } a + b = a + c, \text{ then } b = c$

### 1.2.1 正整数

**Definition 1.2** (正整数) 正整数系中所有的元素都是非 0 的自然数, 记作  $\mathbb{Z}^+$ 。

**Proposition 1.5**  $\forall a \in \mathbb{Z}^+, b \in \mathbb{N}, a + b \in \mathbb{Z}^+$

**Corollary 1.1**  $\forall a, b \in \mathbb{N}, \text{ if } a + b = 0, \text{ then } a = 0, b = 0$

**Lemma 1.3**  $\forall a \in \mathbb{Z}^+, \exists b \in \mathbb{N}, \text{ succ } b = a$

### 1.2.2 自然数的序

**Definition 1.3** (自然数的序)  $\forall n, m, a \in \mathbb{N}$ , 若  $n = m + a$ , 则称  $n \geq m$  或  $m \leq n$ , 若  $n \geq m$  并且  $n \neq m$ , 则称  $n > m$  或  $m < n$ 。

**Properties 1.1** (自然数的序的基本性质)

- (a) 自反性:  $a \geq a$
- (b) 传递性: 若  $a \geq b, b \geq c$ , 则  $a \geq c$
- (c) 反对称性: 若  $a \geq b, b \geq a$ , 则  $a = b$
- (d) 加法不变性: 若  $a \geq b$ , 则  $a + c \geq b + c$
- (e) 当且仅当  $\text{succ } a \leq b$  时, 有  $a < b$
- (f) 当且仅当  $\exists d \in \mathbb{Z}^+, b + d = a$ , 有  $a > b$

**Proposition 1.6** (序的三歧性)  $\forall a, b \in \mathbb{N}$ , 命题  $a > b, a < b, a = b$  必只有一个成立。

**Proposition 1.7** (强归纳法原理)  $\forall m_0, x \in \mathbb{N}, P(x)$  表示与自然数  $x$  有关的性质  $P$ ,  $\forall m \in \mathbb{N}, m \geq m_0$ , 若  $\forall m' \in \mathbb{N}, m_0 \leq m' < m, P(m')$  为真, 则  $P(m)$  为真。当  $m = m_0$  时, 假设中的  $m'$  的取值范围为空, 所以假设依然成立, 即  $P(m_0)$  总是为真的。

## 1.3 乘法

**Definition 1.4** (自然数乘法)  $\forall n, m \in \mathbb{N}$ , 首先当  $n = 0$  时, 有  $0 \times m := 0$ , 现在归纳性的假设已经定义了  $n \times m$ , 我们有  $(\text{succ } n) \times m = (n \times m) + m$ 。

乘法具有交换律, 且乘法的运算优先级要大于加法, 通常省略 times 符号如  $ab + c = (a \times b) + c$ 。

**Lemma 1.4** (交换律)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, n \times m = m \times n$

**Lemma 1.5** (正整数没有零因子)  $\forall n, m \in \mathbb{N}$ , 若有  $nm = 0$ , 当且仅当  $n, m$  中至少有一个为 0, 特别的, 正整数乘法的结果为正整数。

**Lemma 1.6** (交换律)  $\forall a, b, c \in \mathbb{N}, a(b+c) = ab+ac, (b+c)a = ba+ca$

**Lemma 1.7** (结合律)  $\forall a, b, c \in \mathbb{N}, (a \times b) \times c = a \times (b \times c)$

**Lemma 1.8** (序不变性)  $\forall a, b \in \mathbb{N}, c \in \mathbb{Z}^+$ , 若  $a < b$ , 则有  $ac < bc$ 。

**Lemma 1.9** (消去律)  $\forall a, b \in \mathbb{N}, c \in \mathbb{Z}^+$ , 若有  $ac = bc$ , 则  $a = b$ 。

在证明消去律时, 可以用到序的三歧性。

**Proposition 1.8** (欧几里得算法)

$\forall n \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{Z}^+, \exists m, r \in \mathbb{N}, 0 \leq r < q, n = mq + r$ 。

其中  $r$  为余数, 这个算法标志着数论的开始。

**Definition 1.5** (指数运算)  $\forall n, m \in \mathbb{N}$ , 当  $n = 0$  时,  $m^0 := 1$ , 特别的  $0^0 = 1$ , 现在归纳性的假设已经定义了  $m^n$  我们有  $m^{n+1} = m^n \times m$ 。

## 2 集合论

### 2.1 基础知识

**Definition 2.1** (集合的定义) 集合是一堆没有顺序的对象, 若有集合  $A$  且  $x$  是集合  $A$  的这些对象中的一个, 我们称  $x$  属于这个集合, 记作  $x \in A$ 。

**Axiom 2.1** (集合也是对象) 若  $A$  是一个集合, 那么  $A$  也是一个对象。

这条公理指出一个集合可以作为一个元素, 或者说对象而被另一个集合包含。

在纯粹集合论当中, 任何对象都是集合, 例如在自然数的表示当中, 用  $\emptyset$  表示 0, 用  $\{\emptyset\}$ , 表示 1, 用  $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$  表示 2, 也就是每个自然数都是集合, 由其前面的所有自然数所表示的集合组成。在非纯粹集合论中, 有些对象可以不是集合, 在一般数学研究下, 两者是近乎等价的。

**Definition 2.2** (集合的相等) 若有集合  $A, B$ , 当且仅当所有  $x \in A, y \in B$ , 满足  $x \in B, y \in A$  时, 我们称  $A = B$ 。

集合的相等关系可以很容易证明出是自反的, 对称的, 传递的, 且因为相等的概念是通过  $\in$  运算来描述的, 也自然继承  $\in$  运算的替换公理, 所有只由  $\in$  运算构成的新运算都遵循替换公理。

**Axiom 2.2** (空集) 存在一个不包含任何对象的集合: 空集  $\emptyset$  或  $\{\}$ , 表示对于任意的对象  $x$ , 均有  $x \notin \emptyset$ 。

我们可以用单个选取引理来证明集合的非空性, 即若有一非空集合  $A$ , 则存在  $x \in A$ 。

**Axiom 2.3** (单元素集合与双元素集合) 单元素集合即一个只存在一个对象的集合  $\{a\}$ , 当且仅当  $x = a$  时, 有  $x \in \{a\}$ , 双元素集合为之存在两个对象的集合  $\{a, b\}$ , 当且仅当  $y = a$  或  $y = b$  时, 有  $y \in \{a, b\}$ 。

**Axiom 2.4** (两个集合的并集) 有集合  $A, B$ , 若有一个集合包含了所有属于集合  $A$ , 或属于集合  $B$  或同时属于集合  $A, B$  的对象, 我们称这个集合为集合  $A, B$  的并集  $A \cup B$ 。即, 对于任意的对象  $x$  有

$$x \in A \cup B \iff x \in A \text{ 或 } x \in B$$

**Lemma 2.1** 集合的并集符合交换律和结合律。

**Definition 2.3** (子集) 有集合  $A, B$ , 若对于  $A$  中的任意对象  $x$ , 有  $x \in B$ , 则称集合  $A \subseteq B$ , 即集合  $A$  是集合  $B$  的子集。当  $A \neq B$  时, 称  $A \subsetneq B$  即集合  $A$  是集合  $B$  的真子集。

定义子集的同时也定义了集合间的包含关系, 其使得集合是偏序的而非全序的。即两个集合之间存在除了子集, 真子集, 相等集合外的彼此不为对方子集的关系。

**Axiom 2.5** (分类公理) 又称为分离公理, 对于集合  $A$  中某一对象  $X$  的某一性质  $P(x)$ , 其要么为真要么为假, 由分类公理构成的集合为  $\{x \in A : P(x)\}$  表示集合  $A$  中那些对于  $P(x)$  为真的对象所构成的新集合。即

$$y \in \{x \in A : P(x)\} \iff y \in A \text{ 并且 } P(y) \text{ 为真}$$

**Definition 2.4** (集合的交集) 有集合  $A, B$  根据分类公理, 我们定义集合的交集为

$$A \cap B := \{y \in A : y \in B\}$$

**Definition 2.5** (集合的差集) 有集合  $A, B$  根据分类公理, 我们定义集合的交集为

$$A \setminus B := \{x \in A, x \notin B\}$$

通过差集, 交集, 并集的运算, 集合可以构成布尔代数

**Proposition 2.1** (集合构成布尔代数)

- (a) 最小元
- (b) 最大元
- (c) 恒等式
- (d) 交换律
- (e) 结合律
- (f) 分配律
- (g) 分拆法
- (h) 德摩根律

**Axiom 2.6** (替换公理) 对一集合  $A$  上的元素  $x$ , 有命题  $P(x, y)$ , 当对于任意的  $x$  都存在最多一个  $y$  满足  $P(x, y)$  时称命题为真, 那么存在一个集合  $\{y : P(x, y) \text{ 对于任 } x \in A \text{ 为真}\}$  使得对任意的对象  $z$  有

$$z \in \{y : P(x, y) \text{ 对于任 } x \in A \text{ 为真}\} \iff \text{对于 } x \in A, P(x, z) \text{ 为真}$$

替换公理的另一种形式是  $\{y : x \in A, y = f(x)\}$ , 我们可以将其表示为  $\{f(x) \mid x \in A\}$ 。

**Axiom 2.7** (无穷大) 对于一个集合  $\mathbb{N}$ ,  $0$  在集合中, 以及对于所有  $x \in \mathbb{N}$ , 其满足皮亚诺公理的后继也在集合  $\mathbb{N}$  中, 这个集合是个无穷大的集合。

## 2.2 罗素悖论

**Axiom 2.8** (万有分类) 有一性质  $P$  对于任意对象  $x$  有  $P(x)$ , 可以构造出所有只含有  $P(x)$  为真的对象  $x$ , 即

$$y \in \{x : P(x) \text{ 为真}\} \iff P(y) \text{ 为真}$$

万有分类 (universal specification) 公理希望对于某一个性质, 可以构造出一个含有符合这个性质的所有对象的集合, 若这条公理成立, 在处理问题时, 大概可以只考虑某一性质  $P$  然后通过这条公理 (也称为概括公理或万有公理) 来构造出一个所有符合该性质的全部, 也就是没有缺口的集合, 并用集合操作来进行数学研究等等。但是这条公理并不能进入公理化集合论, 罗素指出了万有公理是悖论性的。

**Definition 2.6** (罗素悖论) 对于任意对象  $x$  有性质  $P$ :

$$P \iff \text{若 } x \text{ 是一个集合, 有 } x \notin x$$

通过万有公理构造集合  $S := \{x : P(x)\}$ , 问  $S$  是否属于集合  $S$ 。

1. 若  $S \in S$ , 则对于定义来说,  $P(S)$  为假, 根据万有公理,  $S \notin S$ 。
2. 若  $S \notin S$ , 则对于定义来说,  $P(S)$  为真, 根据万有公理,  $S \in S$ 。

也就是不管从那方面进行推断, 我们得到的结论都是  $S \in S \wedge S \notin S$ , 这显然是不正确的。

这是因为集合也是对象, 在构造自身的同时自身也成为了构造自身的一部分, 也就是发生了自指。在数学中, 对自指的研究最终导致了著名的哥德尔不完备定理。

为了解决罗素悖论, 数学家为集合论加上了限制以防止自指对发生。数学家们为集合划分了等级, 最原始的等级是那些不能用集合表达的原始对象, 如自然数 1 等, 次之是只包含原始对象的原始集合以及空集, 如  $\{1, 2\}, \emptyset$ , 接着是可以包含原始对象, 也可以包含原始集合的集合, 以此类推, 也就是一个层级的集合只能包含低于其层级的对象。

陶哲轩没有给出复杂的严格形式化表达, 而是给出了一条正则性公理:

**Axiom 2.9** (正则性) 对于任意一个集合  $S$ , 至少有一个对象  $x \in S$ , 并且  $x$  不是一个集合, 或者当  $x$  是一个集合时有  $x \cap S = \emptyset$ 。

## 2.3 函数

**Definition 2.7** (函数) 对于一个集合  $X, Y$  存在映射关系  $f$ , 对于任意  $x \in X$ , 恰只有一个  $f(x) \in Y$ , 则称  $f: X \rightarrow Y$  为定义域  $X$  到陪域  $Y$  上的一个函数, 或映射、变换。

函数有定义域 domain, 陪域 codomain 和值域 range, 其中值域是对于所有  $x \in \text{domain}$  可以取到的所有  $f(x)$  所构成的集合, 其中  $\text{range} \subseteq \text{codomain}$ 。

**Definition 2.8** (函数的相等性) 有函数  $f, g$  若它们有相同的定义域和值域  $X, Y$  且对于任意  $x \in X$ , 有  $f(x) = g(x)$ , 则称  $f = g$ 。

函数有三种特殊类型: 单射 injective, 满射 surjective, 双射 bijective。

**Definition 2.9** (单射函数) 有函数  $f: X \rightarrow Y$ ,  $\forall x, x' \in X$ , 有  $x \neq x' \implies f(x) \neq f(x')$ 。

**Definition 2.10** (满射函数) 有函数  $f: X \rightarrow Y$ , 对于每一个  $y \in Y$ , 存在  $x \in X$ ,  $f(x) = y$ 。满射函数的陪域等于其值域。

**Definition 2.11** (双射) 即是单射又是满射的函数为双射函数, 双射函数又称为可逆函数。

若函数  $f: X \rightarrow Y$  是双射, 那么对于任意  $y \in Y$ , 恰好存在一个  $x \in X$  使得  $f(x) = y$ 。此时  $x = f^{-1}(y)$ , 我们称  $f^{-1}$  为  $f$  的逆。

**Definition 2.12** (函数的复合) 有函数  $f: X \rightarrow Y, g: Y \rightarrow Z$ , 这时函数  $f$  的值域与  $g$  的定义域相同, 我们称  $g \circ f: X \rightarrow Z$  为两个函数的复合函数, 有

$$(g \circ f)(x) := g(f(x))$$

**Definition 2.13** (复合是可结合的) 有三个函数  $f: Z \rightarrow W, g: Y \rightarrow Z, h: X \rightarrow Y$ , 则有  $f \circ (g \circ h) = (f \circ g) \circ h$ 。

## 2.4 象和逆象

**Definition 2.14** (函数的象) 有函数  $f: X \rightarrow Y$ , 有  $S \subseteq X$ , 我们称

$$f(S) := \{f(x) \mid x \in S\}$$

为集合  $S$  在函数  $f$  上的象, 或前象 (与后文逆象相对)。

**Definition 2.15** (函数的逆象) 有函数  $f: X \rightarrow Y$ , 有  $S \subseteq Y$ , 我们称

$$f^{-1}(S) := \{x \mid x \in X, f(x) \in S\}$$

为集合  $S$  在函数  $f$  上的逆象。

### 2.4.1 幂集公理

**Axiom 2.10** (幂集公理) 有集合  $X, Y$ , 我们称集合  $X^Y$  为含有定义域为  $X$  值域为  $Y$  的所有函数的集合, 即

$$\forall f \in X^Y \iff f : X \rightarrow (\text{range} : Y)$$

**Lemma 2.2** 若  $X$  是一个集合, 则有  $\{Y \mid Y \subseteq X\}$  是一个集合。

**Axiom 2.11** (并集公理) 若集合  $S$  其中的所有元素也都是集合, 则有集合  $\cup S$ , 它是集合  $S$  中所有集合的并集, 即

$$\forall x \in \cup S := \exists A \in S, x \in A$$

在公理之前, 我们并不能方便的表达“集合中所有元素的并集”这句话, 因此我们引入指标集  $I$ , 其中标签  $\alpha \in I$ , 而所有的  $A_\alpha$  被称为一个集族。那么我们定义集族的交集为:

$$\bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha := \cup \{A_\alpha \mid \alpha \in I\}$$

类似的, 集族的并集为:

$$\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha := \{x \mid \forall \alpha \in I, x \in A_\alpha\}$$

集合论章节介绍的公理 Axiom 2.1 - Axiom 2.10 不包括万有分类公理 Axiom 2.8 被称为 Zermelo - Fraenkel 集合论公理 (ZF)。

## 2.5 笛卡尔积

**Definition 2.16** (有序对) 对于任意的对象  $a, b$ , 有序对是形如  $(a, b)$  的对象, 其中对象  $a, b$  的顺序是有意义的, 即  $(a, b)$  和  $(b, a)$  是不同的对象。

**Definition 2.17** (笛卡尔积) 有集合  $X, Y$ , 定义  $X \times Y = \{(a, b) \mid a \in X, b \in Y\}$ 。

**Definition 2.18** ( $n$  维有序对与  $n$  重笛卡尔积) 有  $n$  个集合  $S_1, S_2, \dots, S_n$  则它们的笛卡尔积为

$$\prod_{i=1}^n S_i = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \mid \text{对于任意的 } 1 \leq i \leq n, x_i \in S_i\}$$

其中形如  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$  的有序对为  $n$  维有序对。

特殊的, 空笛卡尔积  $\prod_{1 \leq i \leq 0}$  为集合  $\{()\}$ 。

**Lemma 2.3** (有限选取) 有  $n$  个集合  $S_1, S_2, \dots, S_n$  都是非空集合, 则其  $n$  重笛卡尔积  $\prod_{i=1}^n S_i$  也为非空集合。

## 2.6 集合的基数

集合是顺序无关的, 但在有限集内, 集合中对象的数量是固定的, 可数的, 而目前为止只介绍了自然数集  $\mathbb{N}$ , 本章主要内容为阐明只要集合是有限的, 就可以用自然数作为集合的计数集合这一命题。



**Definition 2.19** (相等的基数) 有集合  $S_1, S_2$ , 当且仅当两集合之间存在一个双射  $f: S_1 \rightarrow S_2$ , 称两个集合有相同的基数。

相等的基数也是一种等价关系, 若有三个集合  $X, Y, Z$  其中两两具有相同的基数, 那么它们三个有相同的基数, 通过函数复合的结合律即可以证明这一点。

**Definition 2.20** (自然数作为计数集合) 有自然数  $n$ , 当且仅当集合  $\{i \mid i \in \mathbb{N}, 1 \leq i \leq n\}$  与集合  $S$  有相同的基数时, 称集合  $S$  的基数为  $n$ , 即集合  $S$  中有  $n$  个元素。

**Proposition 2.2** (集合基数的唯一性) 一个集合有且只有一个基数。

**Definition 2.21** (有限集) 当一个集合的基数是一个自然数时, 称这个集合是有限集, 否则这个集合为无限集。用  $\#(S) = n$  来表示这个集合的基数。

**Theorem 2.1** 自然数集  $\mathbb{N}$  是一个无限集。

集合之间存在基数算数。