

## 3.5 笛卡尔积

### 定义

1. (3.5.1 有序对) 若 $x, y$ 为任意两个对象, 则把有序对 $(x, y)$ 定义为一个把 $x$ 作为第一个分量,  $y$ 作为第二个分量的新对象。两个有序对 $(x, y)$ 与 $(x', y')$ 被认为是相等的, 当且仅当其两个分量都相等, 即:

$$(x, y) = (x', y') \iff x = x' \text{ 且 } y = y'$$

2. (3.5.4 笛卡尔积) 如果 $X$ 与 $Y$ 是集合, 则定义笛卡尔积 $X \times Y$ 为第一个分量在 $X$ 中且第二个分量在 $Y$ 中的全体有序对的集合, 因此有:

$$X \times Y = \{(x, y) : x \in X, y \in Y\}$$

其等价表述为:

$$a \in (X \times Y) \iff \text{存在 } x \in X \text{ 和 } y \in Y \text{ 使得有 } a = (x, y)$$

(注: 严格地说,  $X \times Y$ 与 $Y \times X$ 是不同的两个集合, 尽管它们有很多相似之处, 比如它们总是有共同的元素个数)

3. (3.5.7 有序 $n$ 元组与 $n$ 重笛卡尔积) 设 $n$ 为某一自然数, 有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$  (有时也记作 $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ) 是由对象 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 按一定次序构成的一个组, 称 $x_i$ 为有序 $n$ 元组的第 $i$ 个分量, 称两个有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ 与 $(y_i)_{1 \leq i \leq n}$ 是相等的, 当且仅当对所有的 $1 \leq i \leq n$ , 均有 $x_i = y_i$ 。若 $(X_i)_{1 \leq i \leq n}$ 是集合的有序 $n$ 元组, 则定义它们的 $n$ 重笛卡尔积 $\prod_{1 \leq i \leq n} X_i$  (也可记为 $X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n$ ) 为:

$$\prod_{1 \leq i \leq n} X_i := \{(x_i)_{1 \leq i \leq n} : \text{对任意的 } 1 \leq i \leq n, \text{ 有 } x_i \in X_i\}$$

(注1: 另外的, 有序 $n$ 元组的对象组 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 被称为 $n$ 个元素的有序序列, 简称有限序列, 在第五章时还会介绍无限序列的概念)

(注2: 如果 $x$ 是一个元素, 那么 $(x)$ 是一元组且认为它等同于 $x$ 本身 (虽然严格来说,  $(x)$ 与 $x$ 并不相同)。由此,  $\prod_{1 \leq i \leq 1} X_i$ 就是 $X_1$ , 且存在空笛卡尔积 $\prod_{1 \leq i \leq 0} X_i$ 给出的单元素集 $\{()\}$  (不是空集), 其唯一元素 $()$ 称为0元组。)

### 命题

1. (3.5.12 有限选取) 设 $n \geq 1$ 是一个自然数, 且对任意自然数 $1 \leq i \leq n$ , 令 $X_i$ 均为非空集合, 则存在一个有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ 使得对所有 $1 \leq i \leq n$ 均有 $x_i \in X_i$ 。换言之, 若每个 $X_i$ 都是非空的, 则 $\prod_{1 \leq i \leq n} X_i$ 也是非空的。

(直观上看, 这个引理可以推广到无限选取的情形, 事实上, 这需要另一个公理来保证, 即第8章8.4节的选择公理)

### 课后习题

**3.5.1** 假设对任意的对象  $x, y$ , 给出对有序对  $(x, y)$  的一个定义:  $(x, y) := \{\{x\}, \{x, y\}\}$  (于是多次使用单元素集与双元素集公理)。在此定义下有  $(1, 2)$  就是集合  $\{\{1\}, \{1, 2\}\}$ ,  $(2, 1)$  就是集合  $\{\{2\}, \{1, 2\}\}$ ,  $(1, 1)$  就是集合  $\{\{1\}\}$ , 证明: 这个定义确实符合有序对定义中相等的定义, 并且只要  $X, Y$  是一个集合, 笛卡尔积  $X \times Y$  就是一个集合, 于是这个定义可以有效的作为有序对的定义, 另一个挑战是证明替代定义  $(x, y) := \{x, \{x, y\}\}$  同样具有上述性质, 从而该定义也可以有效的作为有序对的定义。 (对于这个挑战, 需要用到正则公理与习题3.2.2的内容)

$(x, y) := \{\{x\}, \{x, y\}\}:$

1. 证明符合相等定义。

对于任意有序对  $(a, a)$ :

根据定义有  $(a, a) := \{\{a\}\}$ , 于是若有

$(a', a') = (a, a) \iff \{\{a'\}\} = \{\{a\}\} \iff a' = a$ , 符合有序对相等的定义。

对任意有序对  $(a, b) (a \neq b)$ :

根据定义有  $(a, b) := \{\{a\}, \{a, b\}\}$ , 于是

$(a', b') = (a, b) \iff \{\{a'\}, \{a', b'\}\} = \{\{a\}, \{a, b\}\}$ 。由单元素集与双元素集公理, 不可能存在单元素集等于双元素集的情况, 于是仅可能有  $\{a'\} = \{a\}$  与  $\{a', b'\} = \{a, b\}$  同时成立才能得出有序对相等的结论。前者当且仅当  $a' = a$  时成立, 对于后者, 成立有两种情况 " $a' = a$  且  $b' = b$ " 与 " $a' = b$  且  $b' = a$ " 两种可能。前者同  $a' = a$  这一前置条件不矛盾, 后者会得到  $b = a' = a$  于是同前置假设  $a \neq b$  矛盾。进而只可能有  $a' = a$  且  $b' = b$  同时成立时成立有序对相等。

2. 证明笛卡尔积。

考虑选取任意的  $x_0 \in X$ , 然后对于任意的  $y \in Y$ , 以  $Y$  为指标集, 根据  $y$  指定这样一个集合  $\{\{x_0\}, \{x_0, y\}\}$  (严格来说应该是  $\{(x_0, y)\}$ , 要考虑  $x_0 = y$  的可能性), 于是我们得到了一个集族。使用并集公理, 于是可以得到一个集合  $A_{x_0}$ :

$$A_{x_0} = \bigcup_{y \in Y} \{\{x_0\}, \{x_0, y\}\}$$

这样, 对于任意  $x \in X$ , 都可以依据上述方式指定一个集合  $A_x$ , 由此以  $X$  为指标集, 全体  $A_x$  为集族, 使用并集公理, 于是可以得到集合  $B$ :

$$B = \bigcup_{x \in X} \bigcup_{y \in Y} \{\{x\}, \{x, y\}\}$$

对任意的  $x \in X$  与  $y \in Y$ , 都会有  $(x, y) \in B$  成立。于是  $B$  就是  $X$  与  $Y$  的笛卡尔积  $X \times Y$ 。

$(x, y) := \{x, \{x, y\}\}:$

1. 证明符合相等定义。

对于任意有序对  $(a, a)$ :

根据定义有  $(a, a) := \{a, \{a\}\}$ , 于是若有

$(a', a') = (a, a) \iff \{a', \{a'\}\} = \{a, \{a\}\}$ , 存在两种情况 " $a' = a$ " 与 " $a = \{a'\}$  且  $a' = \{a\}$ "。前者显然不存在问题, 对于后者, 考虑正则公理, 根据习题3.2.2的结论, 这种情况是恒不成立的。于是  $(a', a') = (a, a) \iff a' = a$ , 符合有序对相等的定义。

对任意有序对  $(a, b) (a \neq b)$ :

根据定义有  $(a, b) := \{a, \{a, b\}\}$ , 于是  
 $(a', b') = (a, b) \iff \{a', \{a', b'\}\} = \{a, \{a, b\}\}$ . 于是存在两种可能“ $a' = a$ 且  
 $\{a', b'\} = \{a, b\}$ ”与“ $a' = \{a, b\}$ 且 $a = \{a', b'\}$ ”. 前者不存在问题, 可以参考上面的  
 证明直接得出该命题等价于  $a = a'$  且  $b = b'$  (注意  $a \neq b$ ), 对于后者, 同样根据习题  
 3.2.2的结论, 这种情况是不可以成立的 ( $a \in a'$  与  $a' \in a$  同时成立)。于是得到  
 $(a', b') = (a, b) \iff a = a'$  且  $b = b'$ 。

## 2. 证明笛卡尔积存在

和上面一样, 复制黏贴一下:

考虑选取任意的  $x_0 \in X$ , 然后对于任意的  $y \in Y$ , 以  $Y$  为指标集, 根据  $y$  指定这样一个  
 集合  $\{(x_0, y)\}$ , 于是我们得到了一个集族。使用并集公理, 于是可以得到一个集合  $A_{x_0}$   
 :

$$A_{x_0} = \bigcup_{y \in Y} \{(x_0, y)\}$$

这样, 对于任意  $x \in X$ , 都可以依据上述方式指定一个集合  $A_x$ , 由此以  $X$  为指标集, 全  
 体  $A_x$  为集族, 使用并集公理, 于是可以得到集合  $B$ :

$$B = \bigcup_{x \in X} \bigcup_{y \in Y} \{(x, y)\}$$

对任意的  $x \in X$  与  $y \in Y$ , 都会有  $(x, y) \in B$  成立。于是  $B$  就是  $X$  与  $Y$  的笛卡尔积  
 $X \times Y$ 。

**3.5.2 假设我们定义有序  $n$  元组为一个满射函数  $x: \{i \in \mathbb{N} : 1 \leq i \leq n\} \rightarrow X$ , 其值域为某个任意的  
 集合  $X$  (于是不同的有序  $n$  元组)。于是我们使用  $x_i$  表示  $x(i)$ , 并且把  $x$  记作  $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ 。利用这个定义  
 证明:  $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 当且仅当对任意  $1 \leq i \leq n$  均有  $x_i = y_i$ 。同时证明, 如果  
 $(X_i)_{1 \leq i \leq n}$  是集合的有序  $n$  元组, 那么按照定义 3.5.7 定义的笛卡尔积的确是一个集合 (提示: 利用习题  
 3.4.7 与分类公理)**

$(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 当且仅当对任意  $1 \leq i \leq n$  均有  $x_i = y_i$ :

根据该定义, 即证明函数  $x = y$ , 当且仅当对任意  $1 \leq i \leq n$  均有  $x(i) = y(i)$ 。

充分性:

根据函数相等的充分必要条件, 首先两者显然有相同的定义域  $\{i \in \mathbb{N} : 1 \leq i \leq n\}$ , 另外对于任  
 意  $x_0 \in X$ , 由于  $x$  是满射, 于是存在某个  $i \in \{i \in \mathbb{N} : 1 \leq i \leq n\}$  使得  $x(i) = x_0$ , 进而根据  
 题目条件有  $y(i) = x_0$ , 即  $x_0 \in Y$ , 反之可以证明对任意  $y_0 \in Y$ ,  $y_0 \in X$ 。于是根据集合相等  
 定义,  $X = Y$ , 即  $x$  与  $y$  值域一致。映射关系可以直接由题目条件给出。于是综上有  $x = y$ , 即  
 $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ 。

必要性:

根据函数相等的充要条件, 可以直接得到对任意  $1 \leq i \leq n$  均有  $x(i) = y(i)$ 。

于是得证。

笛卡尔积存在:

使用并集公理, 我们可以得到集合  $X = \bigcup_{i=1}^n X_i$  其内部包含了所有  $X_i$  的元素。使用习题 3.4.7 中的  
 结论, 于是得到集合  $X^{\{i \in \mathbb{N} : 1 \leq i \leq n\}}$ 。对该集合使用分类公理, 得到下述集合:

$$Y = \{f : f \text{ 定义域为 } \{i \in \mathbb{N} : 1 \leq i \leq n\} \text{ 且 } \forall 1 \leq i \leq n\}$$

该集合 $Y$ 即为所求的 $n$ 重笛卡尔积。

### 3.5.3 证明：有序对和有序 $n$ 元组的相等定义遵守自反性、对称性和传递性公理

自反性：对任意有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ ,  $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (x_i)_{1 \leq i \leq n}$ :

显然对任意 $1 \leq i \leq n$ ,  $x_i = x_i$ 。于是得证。

对称性：对任意有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ 与 $(y_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 若有 $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 则有 $(y_i)_{1 \leq i \leq n} = (x_i)_{1 \leq i \leq n}$ :

$(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 于是对任意 $1 \leq i \leq n$ ,  $x_i = y_i \iff y_i = x_i$ , 进而得到 $(y_i)_{1 \leq i \leq n} = (x_i)_{1 \leq i \leq n}$ 。

传递性：对任意有序 $n$ 元组 $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ ,  $(y_i)_{1 \leq i \leq n}$ 与 $(z_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 若有 $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ 且 $(y_i)_{1 \leq i \leq n} = (z_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 则有 $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (z_i)_{1 \leq i \leq n}$ :

$(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (y_i)_{1 \leq i \leq n}$ 且 $(y_i)_{1 \leq i \leq n} = (z_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 于是对任意 $1 \leq i \leq n$ ,  $x_i = y_i$ 且 $y_i = z_i \iff x_i = z_i$ , 进而得到 $(x_i)_{1 \leq i \leq n} = (z_i)_{1 \leq i \leq n}$ 。

### 3.5.4 设 $A, B, C$ 都是集合, 证明等式: $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ , $A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$ , $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ (当然我们也可以证明类似的等式, 即把上述笛卡儿积的左右因子互换后所得到的等式。)

$A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ :

对任意元素 $x \in A \times (B \cup C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与 $b \in B \cup C \iff b \in B$ 或 $b \in C$ 成立。若 $b \in B$ , 则根据定义有 $x \in A \times B$ , 若 $b \in C$ , 则根据定义有 $x \in A \times C$ , 于是综合有 $x \in (A \times B) \cup (A \times C)$ 成立。

对任意元素 $x \in (A \times B) \cup (A \times C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与" $b \in B$ 或 $b \in C$ "  
 $\iff b \in B \cup C$ , 于是根据定义有 $x \in A \times (B \cup C)$ 。

$A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$ :

对任意元素 $x \in A \times (B \cap C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与 $b \in B \cap C \iff b \in B$ 且 $b \in C$ 成立。 $b \in B$ , 则根据定义有 $x \in A \times B$ ,  $b \in C$ , 则根据定义有 $x \in A \times C$ , 于是综合有 $x \in (A \times B) \cap (A \times C)$ 成立。

对任意元素 $x \in (A \times B) \cap (A \times C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与" $b \in B$ 且 $b \in C$ "  
 $\iff b \in B \cap C$ , 于是根据定义有 $x \in A \times (B \cap C)$ 。

$A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ :

对任意元素 $x \in A \times (B \setminus C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与 $b \in B \setminus C \iff b \in B$ 且 $b \notin C$ 成立。 $b \in B$ , 则根据定义有 $x \in A \times B$ ,  $b \notin C$ , 则根据定义有 $x \notin A \times C$ , 于是综合有 $x \in (A \times B) \setminus (A \times C)$ 成立。

对任意元素 $x \in (A \times B) \setminus (A \times C)$ , 应当有 $x = (a, b)$ , 且同时有 $a \in A$ 与" $b \in B$ 且 $b \notin C$ "  
 $\iff b \in B \setminus C$ , 于是根据定义有 $x \in A \times (B \setminus C)$ 。

**3.5.5 设  $A, B, C, D$  是集合, 证明:  $(A \times B) \cap (C \times D) = (A \cap C) \times (B \cap D)$ 。等式  $(A \times B) \cup (C \times D) = (A \cup C) \times (B \cup D)$  是否成立? 等式  $(A \times B) \setminus (C \times D) = (A \setminus C) \times (B \setminus D)$  是否成立?**

$$(A \times B) \cap (C \times D) = (A \cap C) \times (B \cap D):$$

对任意  $x \in (A \times B) \cap (C \times D)$ , 应当有  $x \in A \times B$  且  $x \in C \times D$ 。若令有  $x = (a, b)$ , 则应当有  $a \in A$  且  $a \in C$  且  $b \in B$  且  $b \in D$ , 也即  $a \in A \cap C$  且  $b \in B \cap D$ , 即  $x \in (A \cap C) \times (B \cap D)$ 。

对任意  $x \in (A \cap C) \times (B \cap D)$ , 令  $x = (a, b)$ , 于是有  $a \in A \cap C$  且  $b \in B \cap D$  成立, 于是  $a \in A$  且  $a \in C$  且  $b \in B$  且  $b \in D$ 。进而  $x \in (A \times B) \cap (C \times D)$ 。

对于后两者, 我们可以尝试构造反例来证明他们是不成立的:

$$(A \times B) \cup (C \times D) = (A \cup C) \times (B \cup D):$$

尝试构想一个元素  $x$ , 它满足条件  $x = (a, b) \in (A \setminus C) \times (D \setminus B)$ , 于是有  $a \in A \cup C$  且  $b \in B \cup D$ , 进而  $x \in (A \cup C) \times (B \cup D)$ ; 但是显然它并不属于  $A \times B$  与  $C \times D$  中的任何一个。于是两者并不总是相等的。

$$(A \times B) \setminus (C \times D) = (A \setminus C) \times (B \setminus D):$$

尝试构想一个元素  $x$ , 它满足条件  $x = (a, b) \in (A \setminus C) \times (B \cap D)$ , 对  $x$ , 自然有  $x \in A \times B$  且  $x \notin C \times D$ , 于是  $x \in (A \times B) \setminus (C \times D)$ , 另一方面由于  $b \notin B \setminus D$ , 于是  $x \notin (A \setminus C) \times (B \setminus D)$ , 于是可以得到两者并不总是相等。

**3.5.6 设  $A, B, C, D$  都是非空集合, 证明: “ $A \times B \subseteq C \times D$ , 当且仅当  $A \subseteq C$  且  $B \subseteq D$ ”与“ $A \times B = C \times D$ , 当且仅当  $A = C$  且  $B = D$ ”。如果去掉  $A, B, C, D$  都是非空集合这个假设前提, 会发生什么?**

$$A \times B \subseteq C \times D, \text{ 当且仅当 } A \subseteq C \text{ 且 } B \subseteq D:$$

必要性:

对任意  $a \in A$  与  $b \in B$ , 令  $x = (a, b)$ , 则有  $x \in A \times B$  成立, 若  $A \times B \subseteq C \times D$ , 则  $(a, b) \in C \times D$ , 即  $a \in C$  且  $b \in D$ 。于是即对任意  $a \in A$ , 有  $a \in C$ , 对任意  $b \in B$ ,  $b \in D$ 。进而有  $A \subseteq C$  且  $B \subseteq D$ 。

充分性:

对任意的  $x \in A \times B$ , 令  $x = (a, b)$ , 于是有  $a \in A$  且  $b \in B$ , 由于  $A \subseteq C$  且  $B \subseteq D$  成立, 于是  $a \in C$  且  $b \in D$ , 进而有  $x \in C \times D$ , 即  $A \times B \subseteq C \times D$ 。

$$A \times B = C \times D, \text{ 当且仅当 } A = C \text{ 且 } B = D:$$

$A \times B = C \times D$ , 当且仅当  $A \times B \subseteq C \times D$  且  $C \times D \subseteq A \times B$ , 由上小问结论, 于是当且仅当 “ $A \subseteq C$  且  $B \subseteq D$ ” 且 “ $C \subseteq A$  且  $D \subseteq B$ ”, 于是即当且仅当  $A = C$  且  $B = D$ 。

假设不为非空集合, 不妨考虑一些特殊情况为反例来说明这个命题是不成立的:

假定此时有  $A = D = \emptyset$ ,  $B, C$  非空且  $B \neq C$ , 于是此时有  $A \times B \subseteq C \times D$  (两者都是空集), 但是此时  $B \subseteq D$  显然是不成立的 (非空集合不能成为空集子集), 这个情况同样可以否定相等那个结论, 于是在有空集条件下两者都不成立。

**3.5.7** 设  $X$  和  $Y$  是集合, 令  $\pi_{X \times Y \rightarrow X} := X \times Y \rightarrow X$  和  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y} := X \times Y \rightarrow Y$  分别表示映射  $\pi_{X \times Y \rightarrow X}(x, y) := x$  和  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y}(x, y) := y$ . 这两个函数被称为  $X \times Y$  上的**坐标函数**. 证明: 对于任意的函数  $f: Z \rightarrow X$  和  $g: Z \rightarrow Y$ , 存在唯一的函数  $h: Z \rightarrow X \times Y$  使得  $\pi_{X \times Y \rightarrow X} \circ h = f$  且  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y} \circ h = g$ . (把该结论与习题3.3.8的最后一部分以及习题3.1.7进行比较。) 这个函数  $h$  被称为  $f$  和  $g$  的**直和**, 记作  $h = f \oplus g$ .

首先证明它存在:

考虑函数  $h: Z \rightarrow X \times Y$  存在这样的映射关系:

$$h(z) = (f(z), g(z))$$

于是对任意  $z \in Z$ , 可以得到  $\pi_{X \times Y \rightarrow X}(h(z)) = \pi_{X \times Y \rightarrow X}((f(z), g(z))) = f(z)$  以及  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y}(h(z)) = \pi_{X \times Y \rightarrow Y}((f(z), g(z))) = g(z)$ , 再根据两者间相同的值域与定义域可以判断得到  $\pi_{X \times Y \rightarrow X} \circ h = f$  且  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y} \circ h = g$  同时成立, 于是  $h$  是满足题目要求的直和。

再证明它的唯一性:

假设存在两个函数  $h_1, h_2$  满足题设条件. 对任意  $z \in Z$ , 由于  $\pi_{X \times Y \rightarrow X} \circ h_i = f$  且  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y} \circ h_i = g$  对  $i = 1, 2$  为真, 于是应当有  $\pi_{X \times Y \rightarrow X} \circ h_1(z) = \pi_{X \times Y \rightarrow X} \circ h_2(z) = f(z)$  且  $\pi_{X \times Y \rightarrow Y} \circ h_1(z) = \pi_{X \times Y \rightarrow Y} \circ h_2(z) = g(z)$ , 于是有  $h_1(z) = (f(z), g(z)) = h_2(z)$ , 又根据两个函数拥有共同的值域与定义域, 于是可以得到  $h_1 = h_2$ , 即  $h$  的存在是唯一的。

**3.5.8** 设  $X_1, \dots, X_n$  是集合, 证明: 笛卡儿积  $\prod_{i=1}^n X_i$  是空集, 当且仅当至少有一个  $X_i$  为空集。

使用反证法:

假设笛卡儿积  $\prod_{i=1}^n X_i$  是空集, 且对任意  $1 \leq i \leq n$  有  $X_i \neq \emptyset$ . 由于对任意  $1 \leq i \leq n$  有  $X_i \neq \emptyset$ , 于是对任意的  $X_i$ , 至少可以指定一个元素  $x_i$  使得  $x_i \in X_i$ , 于是选取这些所有的被指定的元素  $x_i$  组成一个有序  $n$  元组  $(x_i)_{1 \leq i \leq n}$ , 其中对任意  $1 \leq i \leq n$  有  $x_i \in X_i$ . 根据笛卡尔积的定义, 此时有  $(x_i)_{1 \leq i \leq n} \in \prod_{i=1}^n X_i$ , 这与  $\prod_{i=1}^n X_i$  是空集的前提假设相矛盾, 于是不成立假设, 命题得证。

**3.5.9** 假设  $I$  和  $J$  是两个集合, 对所有的  $\alpha \in I$  令  $A_\alpha$  是一个集合, 且对所有的  $\beta \in J$  令  $B_\beta$  是一个集合. 证明:

$$\left( \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \cap \left( \bigcup_{\beta \in J} B_\beta \right) = \bigcup_{(\alpha, \beta) \in I \times J} A_\alpha \cap B_\beta$$

对任意  $x \in \left( \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \cap \left( \bigcup_{\beta \in J} B_\beta \right)$ , 应当有  $x \in \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha$  且  $x \in \bigcup_{\beta \in J} B_\beta$ , 进而存在  $\alpha_0 \in I$  与  $\beta_0 \in J$  有  $x \in A_{\alpha_0}$  且  $x \in B_{\beta_0}$ , 该结论等效存在  $(\alpha_0, \beta_0) \in I \times J$  有  $x \in A_{\alpha_0} \cap B_{\beta_0}$ , 即  $x \in \bigcup_{(\alpha, \beta) \in I \times J} A_\alpha \cap B_\beta$ .

对任意  $x \in \bigcup_{(\alpha, \beta) \in I \times J} A_\alpha \cap B_\beta$ , 有存在  $(\alpha_0, \beta_0) \in I \times J$  有, 于  $x \in A_{\alpha_0}$  且  $x \in B_{\beta_0}$ , 既有存在  $\alpha_0 \in I$  与  $\beta_0 \in J$  有  $x \in A_{\alpha_0}$  且  $x \in B_{\beta_0}$ , 于是  $x \in \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha$  且  $x \in \bigcup_{\beta \in J} B_\beta$ , 进而  $x \in \left( \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \cap \left( \bigcup_{\beta \in J} B_\beta \right)$

综上, 根据集合相等的定义, 有  $\left( \bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \cap \left( \bigcup_{\beta \in J} B_\beta \right) = \bigcup_{(\alpha, \beta) \in I \times J} A_\alpha \cap B_\beta$ .

**3.5.10** 如果  $f: X \rightarrow Y$  是一个函数，定义  $f$  的图  $G$  为  $X \times Y$  的一个子集  $\{(x, f(x)) : x \in X\}$ 。证明：两个函数  $f: X \rightarrow Y$  和  $\tilde{f}: X \rightarrow Y$  相等，当且仅当它们有相同的图。反过来，如果  $X \times Y$  的任意一个子集  $G$  具有下述性质：对每一个  $x \in X$ ，集合  $\{y \in Y : (x, y) \in G\}$  中恰好有一个元素（或者换言之， $G$  满足垂线测试）。证明：恰好存在一个函数  $f: X \rightarrow Y$ ，它的图与  $G$  相等。

两个函数  $f: X \rightarrow Y$  和  $\tilde{f}: X \rightarrow Y$  相等，当且仅当它们有相同的图：

证明必要性：

两个函数  $f: X \rightarrow Y$  和  $\tilde{f}: X \rightarrow Y$  相等，于是对任意  $x \in X$ ，都有  $f(x) = \tilde{f}(x)$ ，于是对任意  $f$  图中的元素  $(x, f(x)) = (x, \tilde{f}(x))$ ，即  $(x, f(x)) \in \{(x, \tilde{f}(x)), x \in X\}$ ，即属于  $\tilde{f}$  的图。反过来同样可以得到对任意  $\tilde{f}$  的图中的元素  $(x, \tilde{f}(x))$ ， $(x, \tilde{f}(x)) \in \{(x, f(x)), x \in X\}$ ，即属于  $f$  的图。于是根据集合相等的概念，可以得到：  
 $\{(x, f(x)), x \in X\} = \{(x, \tilde{f}(x)), x \in X\}$ 。

证明充分性：

已知有  $\{(x, f(x)), x \in X\} = \{(x, \tilde{f}(x)), x \in X\}$  成立，于是对任意的  $x \in X$ ，可以找到元素  $(x, f(x))$ ，并且根据集合相等的定义， $(x, f(x)) \in \{(x, \tilde{f}(x)), x \in X\}$ ，于是有  $f(x) = \tilde{f}(x)$  对任意  $x \in X$  成立，又根据  $f$  与  $\tilde{f}$  有相同的值域与定义域，于是可以得到  $f = \tilde{f}$ 。

若对每一个  $x \in X$ ，集合  $A = \{y \in Y : (x, y) \in G\}$  中恰好有一个元素，则恰好存在一个函数  $f: X \rightarrow Y$ ，它的图与  $G$  相等：

先证明这样的函数是存在的：

根据命题中的条件，假设这样一个函数  $f: X \rightarrow Y$ ，它存在这样的映射关系：

$$f(x) \text{ 使得 } f(x) \in \{y \in Y : (x, y) \in G\} \text{ 且 } (x, f(x)) \in G$$

由于集合  $\{y \in Y : (x, y) \in G\}$  恰好有一个元素与  $x$  对应，于是这样的映射关系是满足垂线测试的，这也保证  $f$  确实是一个函数。

于是对于这个函数  $f$ ，它的图  $\{(x, f(x)) : x \in X\}$  根据定义应当有任意图中元素都属于  $G$ 。对于任意  $G$  中元素  $(x, y)$ ，由题设，对每个  $x \in X$ ，恰有一个  $(x, y) \in G$ ，又根据  $(x, f(x)) \in G$ ，于是只能有  $f(x) = y$ ，即  $(x, y)$  属于  $f$  的图，于是根据集合相等的定义， $G$  就是  $f$  的图。

再证明这样的函数是唯一的：

假设有两个函数  $f_1$  与  $f_2$  满足该条件，于是两者具有共同的图，根据前结论，两者图相同即有  $f_1 = f_2$ ，于是两个函数其实是一个函数，由此唯一性得证。

证毕。

**3.5.11** 证明：[公理3.10幂集公理](#)实际上能够由[引理3.4.9](#)和其他的集合论公理推导出来，从而引理3.4.9可以看作是幂集公理的替代形式。（提示：对任意两个集合  $X$  和  $Y$ ，利用引理3.4.9和分类公理构造出由  $X \times Y$  的一切子集组成的集合，它满足垂线测试。然后再利用习题3.5.10和替代公理。）

对任意两个集合  $X, Y$ ，对笛卡尔积  $X \times Y$  使用引理3.4.9，可以得到集合  $Z_0$ ：

$$Z_0 = \{Z : Z \text{ 是 } X \times Y \text{ 的一个子集}\}$$

对  $Z_0$  使用分类公理，于是得到集合  $Z_1$ ：

$$Z_1 = \{Z \in Z_0 : \text{对任意 } x \in X, \text{ 恰有一个 } (x, y) \in Z\}$$



于是以 $Z_1$ 为图的集合, 使用替代公理, 得到集合 $Y \wedge X$ :

$$Y \wedge X = \{f : f \text{ 是以某个 } G \in Z_1 \text{ 为图的函数}\}$$

于是得到集合 $Y \wedge X$ 即为幂集公理所给出的 $Y^X$ , 它包含了所有以 $X$ 为定义域,  $Y$ 为值域的函数 $f$ 。

**3.5.12 本题将建立严格形式的命题2.1.16, 设 $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ 是一个函数,  $c$ 是一个自然数。证明: 存在一个函数 $a : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ 使 $a(0) = c$ 且对任意的 $n \in \mathbb{N}$ 均有 $a(n++) = f(n, a(n))$ , 而且这个函数是唯一的。** (提示: 首先通过修改引理3.5.12的证明过程去归纳地证明: 对于任意自然数 $N \in \mathbb{N}$ , 存在唯一的函数 $a_N : \{n \in \mathbb{N} : n \leq N\} \rightarrow \mathbb{N}$ 使得 $a_N(0) = c$ 且 $a_N(n++) = f(n, a_N(n))$ 对所有满足 $n < N$ 的 $n \in \mathbb{N}$ 均成立。) 另一个挑战是, 不利用除了皮亚诺公理之外任何有关自然数的性质, 直接证明上述结论 (特别地, 不利用自然数的次序关系, 也不借助于命题2.1.16)。(提示: 首先只利用皮亚诺公理和集合论的基本知识归纳地证明: 对每一个自然数 $N \in \mathbb{N}$ , 存在唯一一对 $\mathbb{N}$ 的子集 $A_N, B_N$ 满足下列性质: (a)  $A_N \cap B_N = \emptyset$ ; (b)  $A_N \cup B_N = \mathbb{N}$ ; (c)  $0 \in A_N$ ; (d)  $N++ \in B_N$ ; (e) 只要 $n \in B_N$ , 就有 $n++ \in B_N$ ; (f) 只要 $n \in A_N$ 且 $n \neq N$ , 就有 $n++ \in A_N$ 。一旦我们得到这些集合, 就用 $A_N$ 来代替前面论述中的 $\{n \in \mathbb{N} : n \leq N\}$ 。)

考虑使用归纳法, 对自然数 $n$ 做归纳, 证明命题"对于任意自然数 $N \in \mathbb{N}$ , 存在唯一的函数 $a_N : \{n \in \mathbb{N} : n \leq N\} \rightarrow \mathbb{N}$ 使得 $a_N(0) = c$ 且 $a_N(n++) = f(n, a_N(n))$ 对所有满足 $n < N$ 的 $n \in \mathbb{N}$ 均成立。"成立。

$n = 0$ 时:

显然只有唯一的函数 $a : \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$ , 其映射关系为 $a(0) = c$ 才能使得该命题成立。

现归纳性假设该命题在 $n = N$ 时成立, 对 $n = N++$ 时:

先证明其存在:

由于 $n = N$ 时命题成立, 于是 $n = N$ 时存在这么一个函数 $a_N$ 有对任意 $n \leq N$ 的 $a(n)$ 都满足命题中的性质, 此时根据给定的 $f$ , 取一个自然数 $f(n, a_N(n))$ , 然后定义一个新函数 $a_{N+1} : \{n \in \mathbb{N} : n \leq N+1\} \rightarrow \mathbb{N}$ , 它的映射关系为:

$$\begin{cases} a_{N+1}(n) = a_N(n) & (0 \leq n \leq N) \\ a_{N+1}(n) = f(n, a_N(n)) & (n = N+1) \end{cases}$$

可以验证对新函数 $a_{N+1} : \{n \in \mathbb{N} : n \leq N+1\} \rightarrow \mathbb{N}$ , 它满足命题中的一切条件。

再证明其唯一性:

假设有两个函数 $a_{N+1}^1$ 与 $a_{N+1}^2$ 满足命题, 于是首先有 $a_{N+1}^1(0) = a_{N+1}^2(0) = c$ , 由于命题在 $n = N$ 时成立, 于是对任意的 $n \leq N$ , 都会有 $a_{N+1}^1(n) = a_{N+1}^2(n)$  (由同样的过程产生), 特别地, 有 $a_{N+1}^1(N) = a_{N+1}^2(N)$ , 于是根据命题有 $f(N, a_{N+1}^1(N)) = f(N, a_{N+1}^2(N))$ , 即 $a_{N+1}^1(N++) = a_{N+1}^2(N++)$ 。于是综上对任意 $n \leq N+1$ 都有 $a_{N+1}^1(n) = a_{N+1}^2(n)$ 。再考虑两者有相同的值域与定义域, 于是两者为同一个函数, 即 $a_{N+1}$ 唯一。

综上, 该命题归纳得证。于是结论可推广至自然数集 $\mathbb{N}$ 的情况, 即"存在一个函数 $a : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ 使 $a(0) = c$ 且对任意的 $n \in \mathbb{N}$ 均有 $a(n++) = f(n, a(n))$ , 而且这个函数是唯一的。"为真。

挑战:

由于挑战的限制, 我们无法直接由某个给出的自然数 $N$ 得到集合 $\{n \in \mathbb{N} : n \leq N\}$ , 于是考虑这样一个方法, 仅借助集合论的基础知识与皮亚诺公理, 对任意给定自然数 $N$ 构造出集合 $\{n \in \mathbb{N} : n \leq N\}$ 的等效替代集合 $A_N$ , 使用 $A_N$ 替代上述证明过程即可:

于是证明提示中的命题, 考虑对给定的自然数 $N$ , 使用归纳法 (公理2.5) 进行归纳:



(为了满足性质(a), (b), 于是下文默认选取 $A_N$ 时, 取 $B_N = \mathbb{N} \setminus A_N$ , 这在下文证明中不再重复)

$N = 0$ 时:

取 $A_N = \{0\}$ , 此时可以验证对后四条性质均成立。 $0 \in A_N$ ,  $0++ = 1 \in B_N$ , 由公理2.2与公理2.3可推知(e)成立,  $A_N$ 中不存在不等于 $N$ 的元素于是(f)成立。同时根据(e)可以推断出该 $A_N$ 是唯一的。

假设 $N = n$ 时成立结论, 证明 $N = n++$ 时一样唯一存在这样的集合:

先证明其存在:

考虑取 $A_{n++}$ 为 $A_n \cup \{n++\}$ , 此时有(c)成立 ( $n++ \in A_{n++}$ ), 同时由于 $n++ \notin A_n$ , 于是 $(n++)++ \notin A_N$ , 且 $(n++)++ \notin \{n++\}$ , 于是 $(n++)++ \in B_{n++}$ , (d)成立。(e)依旧可由(d)与公理2.2, 公理2.3推出。对任意 $m \in A_{n++}$ 且 $m \neq n++$ , 若 $m = n$ , 则 $n++ \in A_{n++}$ , 成立; 若 $m \neq n$ , 则由于 $m \in A_n$ 与假设条件可推出必然有 $m++ \in A_{n++}$ , 即(f)成立。

再证明其唯一性:

假设存在两个集合 $A_{n++}^1$ 与 $A_{n++}^2$ 都满足这个条件, 于是首先0是两个集合共有的元素,  $(n++)++$ 都不属于这两个集合。根据题述条件, 由于 $A_n$ 是唯一的, 于是可以推知得到对任意 $m \in A_n$ 都有 $m \in A_{n++}^1$ 与 $m \in A_{n++}^2$ , 于是 $n++$ 也是他们所共有的元素, 对 $n++$ 后的元素由归纳可证明均不属于他们, 于是得到两个集合本质是一个集合。

**3.5.13 本题的目的是证明在集合论中, 本质上只存在唯一的自然数系 (参见注2.1.12中的讨论)。假设我们有一个由“另类的自然数”组成的集合 $\mathbb{N}'$ 、一个“另类的零” $0'$ 以及一个“另类的增量运算”, 并且该运算对任意一个另类的自然数 $n' \in \mathbb{N}'$ 作用后, 会返回另一个另类的自然数 $n'++' \in \mathbb{N}'$ , 这使得当自然数、零以及增长运算被它们的另类物替代时, 皮亚诺公理 (公理2.1~公理2.5) 仍然成立。证明: 存在一个从自然数集到另类的自然数集的双射 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}'$ 使得 $f(0) = 0'$ , 且对任意的 $n \in \mathbb{N}$ 和 $n' \in \mathbb{N}'$ , 有 $f(n) = n'$ , 当且仅当 $f(n++) = n'++'$ 。(提示:利用习题3.5.12。)**

如题目所述, 对这种另类的自然数系, 我们用已有自然数系中的符号加上一个符号'来表示它们。

于是我们假定一个函数 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}'$ , 其映射关系定义如下:

$$f(n) = \begin{cases} 0' & n = 0 \\ f(n-1)++' & n > 0 \end{cases}$$

对这个函数, 我们来证明它是一个双射:

$f$ 是单射:

对这个命题, 我们选择使用数学归纳法原理, 对 $N$ 进行归纳证明: 对任意 $x_1, x_2 \in \{n \in \mathbb{N} : n \leq N\}$ 且 $x_1 \neq x_2$ , 都有 $f(x_1) \neq f(x_2)$ , 由此将结论推广至 $f$ 整个定义域 (也即 $\mathbb{N}$ )

$N = 0$ 时:

该结论显然成立 (因为不存在一对元素)

现归纳性假设 $N = m$ 时有结论成立, 对 $N = m++$ 时:

根据定义有 $f(m++) = f(m)++' \neq f(m)$ , 对任意 $n \leq m$ , 根据归纳假设有结论成立, 于是对任意 $x_1, x_2 \in \{n \in \mathbb{N} : n \leq m\}$ 且 $x_1 \neq x_2$ , 都有 $f(x_1) \neq f(x_2)$ , 对 $f(m++)$ , 使用逆向归纳法, 若有 $f(m++) = f(m-1) = f(m-2)++'$ , 则 $f(m)++' = f(m-2)++' \iff f(m) = f(m-2)$ 同归纳假设矛盾, 于是逆向归纳逐

步可以得到 $f(m++) \neq f(n)$ 对任意 $n \in \{n \in \mathbb{N} : m \leq N\}$ 成立。综合得到结论对任意 $x_1, x_2 \in \{n \in \mathbb{N} : n \leq m++\}$ 且 $x_1 \neq x_2$ , 都有 $f(x_1) \neq f(x_2)$ , 于是归纳假设得证。

综上, 得证有 $f$ 是单射。

---

$f$ 是满射:

对这个命题, 我们选择使用数学归纳法原理, 对 $N'$ 进行归纳证明: 对任意 $n' \in \{n \in \mathbb{N}' : n' \leq N'\}$ , 存在 $n \in \mathbb{N}$ 使得 $f(n) = n'$ , 由此将结论推广至 $f$ 整个值域 (也即 $\mathbb{N}'$ )

$N' = 0$ 时:

该结论显然成立 ( $f(0) = 0'$ )

现归纳性假设 $N' = m'$ 时有结论成立, 对 $N' = m'++'$ 时:

根据假设, 于是得知存在 $n \in \mathbb{N}$ 使得 $f(n) = m'$ , 因此对 $m'++'$ , 应当有 $f(n)++' = m'++'$ , 即 $f(n++) = m'++'$  (看定义), 显然 $n++ \in \mathbb{N}$ 。综上, 得到结论, 对任意 $n' \in \{n \in \mathbb{N}' : n' \leq m'++'\}$ , 存在 $n \in \mathbb{N}$ 使得 $f(n) = n'$ 于是归纳假设得证。

综上, 得证有 $f$ 是满射。

---

## 本节相关跳转

[实分析 2.1 皮亚诺公理](#)

[实分析 3.1 基础知识](#)

[实分析 3.2 罗素悖论](#)

[实分析 3.3 函数](#)

[实分析 3.4 象和逆象](#)

[实分析 8.4 选择公理](#)