



# 集合论

---



# 本章作业



- P155
  - 1(4)
  - 2(3)
  - 5(2, 4, 6, 8, 10, 12)
  - 6(3)
  - 7(1, 5)
  - 8(3)
  - 10
  - 11(4)
  - 12(4)
  - 15(1)
  - 16(1)
  - 17(6)

## 第9章 集合



- 第9章到第12章介绍集合论 . 主要介绍集合论的基本概念和结论, 这包含集合、运算、关系、函数和基数 . 对概念和定理的介绍将以数理逻辑的谓词逻辑为工具来描述, 体现了这两个数学分支之间的联系, 且可使集合论的研究既简练又严格, 还将简要介绍集合论公理系统 . 这个公理系统又称公理集合论, 是数理逻辑的一个分支 .

# 9.1 集合的概念和表示方法



## 9.1.1 集合的概念

- 集合是集合论中最基本的概念，但很难给出精确的定义。集合是集合论中唯一不给出定义的概念，但它是容易理解和掌握的。
- 集合是一些确定的、可以区分的事物汇聚在一起组成的一个整体，组成一个集合的每个事物称为该集合的一个元素。或简称一个元。
- 如果 $a$ 是集合 $A$ 的一个元素，就说 $a$ 属于 $A$ ，或者说 $a$ 在 $A$ 中，记作 $a \in A$
- 如果 $b$ 不是集合 $A$ 的一个元素，就说 $b$ 不属于 $A$ 。或者说 $b$ 不在 $A$ 中，记作 $b \notin A$ 。
- 集合概念是很简单的，但准确理解其含义却是十分重要的。



- 特别应注意下列几点：
  - 集合的元素可以是任何事物，也可以是另外的集合(以后将说明，集合的元素不能是该集合自身)。
  - 一个集合的各个元素是可以互相区分开的。这意味着，在一个集合中不会重复出现相同的元素。
  - 组成一个集合的各个元素在该集合中是无次序的。
  - 任一事物是否属于一个集合，回答是确定的，也就是说。对一个集合来说，任一事物或者是它的元素或者不是它的元素，二者必居其一而不可兼而有之，且结论是确定的。
- 下面将用实例说明这些含义。

## 9.1.2 集合的表示方法



- 我们一般用不同的大写字母表示不同的集合，并用不同的小写字母表示集合中不同的元素，但是因为某个集合的一个元素可能是另一个集合，所以这种约定不是绝对的。
- 本书中规定，用几个特定的字母表示几个常用的集合，约定
  - $N$ 表示全体自然数组成的集合，
  - $Z$ 表示全体整数组成的集合，
  - $Q$ 表示全体有理数组成的集合，
  - $R$ 表示全体实数组成的集合，
  - $C$ 表示全体复数组成的集合。
- 本书中，规定 $0$ 是自然数，即 $0 \in N$ 。但在另一些书中，规定 $0$ 不是自然数。



- 通常表示集合的方法有两种 .

一种方法是**外延表示法** . 这种方法一一列举出集合的全体元素 . 例如

$$A = \{7, 8, 9\},$$

$$N = \{0, 1, 2, 3, \dots\},$$

表示集合A有三个元素7, 8, 9 . 集合N的元素是0, 1, 2, 3, ..., 集合N就是自然数的集合, N的表示式中使用了省略符号, 这表示N中有无限多个元素4, 5, 6, 7等 . 有限集合中也可以使用省略符号, 例如

$$\{a, b, c, \dots, y, z\}$$

表示由26个小写英文字母组成的集合 .



- 另一种方法是**内涵表示法**，这种方法是用谓词来描述集合中元素的性质。上述的集合A和N可以分别表示为
  - $A = \{x|x \text{是整数且} 6 < x < 10\}$ ,
  - $N = \{x|x \text{是自然数}\}$
- 一般情况，如果 $P(x)$ 表示一个谓词，那么就可以用 $\{x|P(x)\}$ 或 $\{x:P(x)\}$ 表示一个集合。 $\{x|P(x)\}$ 是使 $P(x)$ 为真的所有元素组成的集合。也就是说，若 $P(a)$ 为真，则 $a$ 属于该集合；若 $P(a)$ 为假，则 $a$ 不属于该集合。在表示式中的|和：是一个分隔符号。在它前向的 $x$ 是集合中元素的形式名称(如集合A中元素的形式名称是 $x$ ，但实际名称是7, 8, 9.常用 $x, y, z$ 表示形式名称)。在分隔符号后面的 $P(x)$ 是仅含自由变元 $x$ 的谓词公式。



## 9.1.3 集合的实例



- 例1  $B = \{9, 8, 8, 7\}$ ,
  - 集合B中的两个8应看作B中的同一个元素，所以B中只有三个元素。集合B就是 $\{9, 8, 7\}$ 。它与上述的集合A是同样的集合，因为元素之间没有次序。
- 例2  $D = \{x \mid x \notin B\}$ .
  - 集合D是用集合B来定义的。若 $x \notin B$ ，则 $x \in D$ ；若 $x \in B$ ，则 $x \notin D$ 。集合D中的元素是除7, 8, 9外的一切事物。
- 例3  $F = \{7, \{8, \{9\}\}\}$ .
  - 集合F和集合B不同。 $7 \in F$ ，但 $8 \notin F$ ， $9 \notin F$ 。只有 $8 \in \{8, \{9\}\}$ 和 $9 \in \{9\}$ 。集合F仅含有两个元素7和 $\{8, \{9\}\}$ ，这两个元素由表示F的最外层花括号包围，并由逗号分隔开。对于以集合为元素的集合(即有多层花括号的集合)，应注意集合的层次。



- 例4  $G = \{x \mid x = 1 \vee (\exists y)(y \in G \wedge x = \{y\})\}$  .
  - 集合G是用递归方法定义的 . 这个定义是构造性的, 可以由该定义求G的每个元素, 从而构造出G . 构造G的过程是
    - 由 $1 \in G$ , 有 $\{1\} \in G$ ,
    - 由 $\{1\} \in G$ , 有 $\{\{1\}\} \in G$ ,
    - ...
  - 这个构造过程是无止境的, 因此G的元素有无限多个 .



- 例5  $H = \{x | x \text{ 是一个集合} \wedge x \notin x\}$  .
  - 可用反证法证明集合H是不存在的 . 假设存在这样的集合H, 下面将证明, 对某一具体事物y, 无法确定y是否属于H . 我们以H本身作为这个具体事物y, 证明中y就是H. 对于集合H, 必有 $y \in H$ 或 $y \notin H$ , 下面分别考虑之 .
    - (1)若 $y \in H$  . 由于y是H的元素,y就具有H中元素的性质 $y \notin y$ . 考虑到y就是H, 所以 $y \notin H$  . 这与 $y \in H$ 矛盾 .
    - (2)由于y不是H的元素, y就没有H中元素的性质, 因此 $y \in y$  . 又因y就是H, 则 $y \in H$  . 这与 $y \notin H$ 矛盾 . 两种情况都存在矛盾, 所以 $y \in H$ 和 $y \notin H$ 都不成立, 集合H不存在 . 问题的根源在于, 集合论不能研究“所有集合组成的集合” . 这是集合论中的一个悖论, 称为Russell悖论 .

## 9.2 集合间的关系和特殊集合



### 9.2.1 集合间的关系

- 在实数之间可以定义关系 $=$ 、 $<$ 、 $\leq$ 、 $>$ 、 $\geq$ 。类似地，在集合之间可以定义关系 $=$ 、 $\subseteq$ 、 $\subset$ 、 $\supseteq$ 、 $\supset$ 。



- 定义9.2.1 两个集合是相等的，当且仅当它们有相同的元素。若两个集合A和B相等，则记作 $A = B$ ；若A和B不相等，则记作 $A \neq B$ ，这个定义也可以写成
  - $A = B \iff (\forall x)(x \in A \iff x \in B)$ ,
  - $A \neq B \iff (\exists x) \neg (x \in A \iff x \in B) = \neg (\forall x)(x \in A \iff x \in B)$  .
- 这个定义就是集合论中的**外延公理**，也叫外延原理。它实质上是说“一个集合是由它的元素完全决定的”。因此，可以用不同的表示方法（外延的或内涵的），用不同的性质、条件和内涵表示同一个集合。例如
  - $\{7, 8, 9\}$ ,
  - $\{x | x \text{是整数} \wedge 6 < x < 10\}$ ,
  - $\{x | (x-7)(x-8)(x-9) = 0\}$ ,表示同一个集合，即三个集合相等。



- 定义9.2.2 对任意两个集合A和B，若A的每个元素都是B的元素，就称A为B的子集合，或称B包含A，或称B是A的超集合，记作

$A \subseteq B$  或  $B \supseteq A$  . 这个定义也可以写成

$$A \subseteq B \Leftrightarrow (\forall x)(x \in A \rightarrow x \in B) .$$

当A不是B的子集合时，即 $A \subseteq B$ 不成立时，记作 $A \not\subseteq B$ 。

- 注意区分 $\subseteq$ 和 $\in$  . 例如

$$\{a\} \not\subseteq \{\{a\}, b\} \text{ 但 } \{a\} \in \{\{a\}, b\},$$

$$\{a, b\} \subseteq \{a, b, \{a\}\} \text{ 但 } \{a, b\} \notin \{a, b, \{a\}\} .$$

$A \in B$ 表示A是B的一个元素， $A \subseteq B$ 表示A的每个元素都是B的元素 . 此外， $\in$ 是集合论的原始符号，这是一个基本概念；但是 $\subseteq$ 是由 $\in$ 定义出来的概念 .



下面给出有关 $=$ 的两个主要结论,

- 定理9.2.1 两个集合相等的充要条件是它们互为子集, 即 $A = B \Leftrightarrow (A \subseteq B \wedge B \subseteq A)$ .
- 证明

$$A = B$$

$$\Leftrightarrow (\forall x)(x \in A \leftrightarrow x \in B)$$

$$\Leftrightarrow (\forall x)((x \in A \rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \rightarrow x \in A))$$

$$\Leftrightarrow (\forall x)(x \in A \rightarrow x \in B) \wedge (\forall x)(x \in B \rightarrow x \in A)$$

$$\Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A .$$

这个定理很重要, 以后证明两个集合相等时, 主要使用这个定理, 判定两个集合互为子集.



- 定理9.2.2 对任意的集合A, B和C;
  - (1)  $A \subseteq A$  .
  - (2)  $(A \subseteq B \wedge B \subseteq A) \Rightarrow A = B$
  - (3)  $(A \subseteq B \wedge B \subseteq C) \Rightarrow A \subseteq C$
- 在这个定理中, (1)是自反性, (2)是反对称性(这是定理9.2.1的一部分), (3)是传递性. 定理9.2.2说明包含关系 $\subseteq$ 具有这3个性质(实数间的 $\leq$ 关系也有这3个性质).
- 应该指出,  $\in$ 没有这3个性质.
  - (1)以后将证明, 对任意的集合A,  $A \notin A$  .
  - (2)以后将证明, 对任意的集合A和B,  $\neg(A \in B \wedge B \in A)$  .
  - (3)对任意的集合A、B和C, 当 $A \in B$ 和  $B \in C$ 时, 不一定有 $A \in C$  . 以后将指出, C为传递集合时 才能推出 $A \in C$





- 定义9.2.3 对任意两个集合A和B, 若  $A \subset B$  且  $A \neq B$ , 就称A为B的真子集, 或称B真包含A, 或称B是A的真超集合, 记作
  - $A \subset B$  或  $B \supset A$ ,
- 这个定义也可以写成
  - $A \subset B \Leftrightarrow (A \subseteq B \wedge A \neq B) = (\forall x)(x \in A \rightarrow x \in B) \wedge (\exists x) \neg (x \in A \leftrightarrow x \in B)$  . ,
- 定义9.2.4 若两个集合A和B没有公共元素, 就称A和B是不相交的. 这个定义也可以写成
  - $A$ 和 $B$ 不相交  $\Leftrightarrow \neg(\exists x)(x \in A \wedge x \in B)$  .
- 若A和B不是不相交的, 就称A和B是相交的. 例如
  - $\{1, 2\} \subset \{1, 2, 3\}$ ,
  - $\{1, 2\} \subseteq \{1, 2\}$ ,
  - $\{1, 2\}$ 和 $\{3, 4, 5\}$ 不相交,
  - $\{1, 2\}$ 和 $\{2, 3, 4\}$ 相交。

## 9.2.2 特殊集合



空集和全集是两个特殊集合。它们的概念很简单，但在集合论中的地位却很重要。下面介绍这两个集合。

- 定义9.2.5 不含任何元素的集合称为空集，记作 $\Phi$ 。空集的定义也可以写成
  - $\Phi = \{x|x \neq x\}$ 。
  - 显然， $(\forall x)(x \notin \Phi)$ 为真。
  - $A = \Phi \iff \{x|x \neq x\}$
  - $A \neq \Phi \iff \{x|(\exists y)(y \in x)\}$



下面介绍有关空集的两个重要结论 .

- 定理9.2.3 对任意的集合 $A$ ,  $\Phi \subseteq A$  .
  - 证明 假设存在集合 $A$ , 使 $\Phi \not\subseteq A$ , 则存在 $x$ , 使 $x \in \Phi$ 且 $x \notin A$  . 这与空集 $\Phi$ 的定义矛盾, 所以定理得证 .
- 推论9 . 2 . 1 空集是唯一的,
  - 证明留作思考题(只要假设有两个空集 $\Phi$ 和 $\Phi$ , 证明 $\Phi = \Phi$ 即可),



- 定义9.2.6 在给定的问题中，所考虑的所有事物的集合称为全集，记作 $E$ . 全集的定义也可以写成
  - $E = \{x|x = x\}$  .
- 全集的概念相当于谓词逻辑的论域 . 对不同的问题，往往使用不同的论域，例如在研究有关实数的问题时，就以 $R$ 为全集 .

## 9.3 集合的运算



- 运算是数学上常用的手段。两个实数进行加法运算可以得到一个新的实数。类似地，两个集合也可以进行运算，得到交集、并集等新的集合。集合的运算是由已知集合构造新集合的一种方法。我们经常从若干简单集合出发，用运算构造大量新集合，这类似于用逻辑联结词构造出大量合式公式。集合的运算式子也是表示这些新集合的一种方法，而且往往是更简捷的表示方法。所以，集合的运算式子是表示集合的第三种方法。这种表示方法不仅简捷，而且可利用运算的性质简化一些证明问题。

## 9.3.1 集合的基本运算



下面介绍的5种运算是集合论中的基本运算,

- 定义9.3.1 对集合A和B,

(1) 并集A∪B

$$A \cup B = \{x | x \in A \vee x \in B\},$$

(2) 交集  $A \cap B$

$$A \cap B = \{x | x \in A \wedge x \in B\} .$$

(3) 差集(又称B对A的相对补集, 补集)

$$\begin{aligned} A - B &= \{x | x \in A \wedge x \notin B\} = \{x | x \in A \wedge \neg (x \in B)\} = \{x | x \in A \wedge x \in -B\} \\ &= A \cap -B = A - (A \cap B) . \end{aligned}$$

(4) 余集(又称A的绝对补集)-A定义为

$$-A = E - A = \{x | x \notin A\} = \{x | \neg (x \in A)\},$$

(其中E为全集 . A的余集就是A对E的相对补 集 . )

(5) 对称差 $A \oplus B$ 定义为

$$A \oplus B = (A - B) \cup (B - A) = \{x | x \in A \bar{\vee} x \in B\} .$$

## 9.3.2 广义并和广义交



- 广义并和广义交是一元运算，是对一个集合的集合A进行的运算。它们分别求A中所有元素的并和交，A中可以有任意多个元素，它们就可以求任意个元素的并和交。A中若有无限多个元素，它们就可以求无限多个元素的并和交。广义并和广义交是并集和交集的推广。
- 定义9.3.2 若集合A的元素都是集合，则把A的所有元素的元素组成的集合称为A的广义并，记作 $\bigcup A$ ；把A的所有元素的公共元素组成的集合称为A的广义交，记作 $\bigcap A$ 。这个定义也可以写成（A的元素是集合）
  - $\bigcup A = \{x | (\exists z)(z \in A \wedge x \in z)\}$ ,
  - $\bigcap A = \{x | (\forall z)(z \in A \rightarrow x \in z)\}$ ,
- 此外，规定 $\bigcup \Phi = \Phi$ ，规定 $\bigcap \Phi$ 无意义。

## 9.3.3 幂集



- 集合的幂集是该集合所有子集组成的集合，幂集是由一个集合构造的新集合，它也是集合的一元运算，但是幂集与原集合的层次有所不同。
- 定义9.3.3 若A是集合，则把A的所有子集组成的集合称为A的幂集，记作 $P(A)$ （有 $2^n$ 个元素）。
- 这个定义也可以写成
  - $P(A) = \{x | x \subseteq A\}$ （幂集的元素是集合）
  - 推论—— $x \subseteq A \iff x \in P(A)$ （ $\in$ ， $\subseteq$ 之间转换的桥梁）
  - 例  $P(\Phi) = \{\Phi\}$ ,
  - $P(\{\Phi\}) = \{\Phi, \{\Phi\}\}$ ,
  - $P(\{a, b\}) = \{\Phi, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ .
- 对任意的集合A，有 $\Phi \subseteq A$ 和 $A \subseteq A$ ，因此有 $\Phi \in P(A)$ 和  $A \in P(A)$ 。



## 9.3.4 笛卡尔积



- 笛卡尔积也是一种集合二元运算，两个集合的笛卡尔积是它们的元素组成的有序对的集合，笛卡尔积是与原集合层次不同的集合。笛卡尔积是下一章介绍关系概念的基础。下面先介绍有序对，再介绍笛卡尔积。
- 两个元素 $x$ 和 $y$ (允许 $x = y$ )按给定次序排列组成的二元组合称为一个有序对，记作 $\langle x, y \rangle$ 。其中 $x$ 是它的第一元素， $y$ 是它的第二元素。
- 有序对 $\langle x, y \rangle$ 应具有下列性质：
  - $x \neq y \Rightarrow \langle x, y \rangle \neq \langle y, x \rangle$
  - $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle \Leftrightarrow x = u \wedge y = v$ 。
- 在平面直角坐标系上一个点的坐标就是一个有序对。

下面用集合定义有序对，使之具有上述的性质，

- 定义9.3.4 有序对 $\langle x, y \rangle$ 定义为 $\langle x, y \rangle = \{\{x\}, \{x, y\}\}$  (和集合间桥梁)
- 由集合元素无序入手，到笛卡尔积元素有序



- 定理 9.3.1

(1)  $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle \iff x = u \wedge y = v$  .

(2)  $x \neq y \implies \langle x, y \rangle \neq \langle y, x \rangle$

- 证明 (1), (2) 留作思考题

设  $x = u \wedge y = v$ , 则显然有

$$\{\{x\}, \{x, y\}\} = \{\{u\}, \{u, v\}\},$$

于是  $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle$  .

设  $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle$ ,

$$\text{则有 } \{\{x\}, \{x, y\}\} = \{\{u\}, \{u, v\}\} .$$

分别考虑  $x = y$  和  $x \neq y$  两种情况 .

- 当  $x = y$  时,  $\langle x, y \rangle = \{\{x\}\}$ , 于是  $\{x\} = \{u\} = \{u, v\}$ , 则  $x = u = v = y$  .
- 当  $x \neq y$  时, 显然  $\{u\} \neq \{x, y\}$  . 于是  $\{u\} = \{x\}$  且  $\{x, y\} = \{u, v\}$  . 则  $x = u$  . 显然  $y \neq u$ , 于是  $y = v$  . 两种情况都可得到  $x = u \wedge y = v$



- 可以推广有序对的概念，定义由有序的 $n$ 个元素组成的 $n$ 元组。  $n$ 元组是用递归方法定义的。
- 定义9.3.5 若 $n \in \mathbb{N}$ 且 $n > 1$ ， $x_1, x_2, \dots, x_n$ 是 $n$ 个元素，则 $n$ 元组 $\langle x_1 \dots x_n \rangle$ 定义为
  - 当 $n = 2$ 时，二元组是有序对 $\langle x_1, x_2 \rangle$ ，
  - 当 $n \neq 2$ 时， $\langle x_1, \dots, x_n \rangle = \langle \langle x_1, \dots, x_{n-1} \rangle, x_n \rangle$ 。
- 例4  $\langle a, b, c, d \rangle = \langle \langle \langle a, b \rangle, c \rangle, d \rangle$ 。  
按照这个定义，有序对就是二元组， $n$ 元组就是多重有序对。



- 定义9.3.6 集合A和B的笛卡儿积(又称卡氏积、乘积、直积)

- $A \times B$  定义为

$$A \times B = \{z | x \in A \wedge y \in B \wedge z = \langle x, y \rangle\} \text{ 或简写为}$$
$$A \times B = \{\langle x, y \rangle | x \in A \wedge y \in B\} .$$

- 例5 已知集合A和B为  $A = \{a, b\}$ ,  $B = \{0, 1, 2\}$  .
  - $A \times B = \{\langle a, 0 \rangle, \langle a, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}$
  - $B \times A = \{\langle 0, a \rangle, \langle 0, b \rangle, \langle 1, a \rangle, \langle 1, b \rangle, \langle 2, a \rangle, \langle 2, b \rangle\}$
  - $A \times A = \{\langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$  . 在  $A=B$  时, 可把  $A \times A$  简写为  $A^2$  .



- 上面用有序对定义了笛卡儿积。A和B的笛卡儿积，就是由 $x \in A$ 和 $y \in B$ 构成的有序对 $\langle x, y \rangle$ 的全体组成的集合。可以推广这个概念，用n元组定义n阶笛卡儿积。
- 定义 9.3.7 若 $n \in \mathbb{N}$ 且 $n > 1$ ，而 $A_1, A_2, \dots, A_n$ 是n个集合，它们的n阶笛卡儿积记作 $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ ，并定义为

$$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{ \langle x_1, \dots, x_n \rangle \mid x_1 \in A_1 \wedge \dots \wedge x_n \in A_n \} .$$

当 $A_1 = A_2 = \dots = A_n = A$ 时，它们的n阶笛卡儿积可以简写为 $A^n$ 。

## 9.3.5 优先权



- 集合可以由集合运算符连接构成新集合，如  $A \cap B$  和  $\neg A$  . 两个集合可以由集合关系符连接，构成一个命题，如  $A \cap B \subseteq A$  和  $A \neq B$  . 这种命题可以由逻辑联结词连接，构成复合命题，如  $(A \subseteq B \wedge A \neq B)$  . 两个命题可以由逻辑关系符连接，如  $A = B \Rightarrow A \subseteq B$  .
- 在集合论中，当描述问题和证明问题时，往往在一个式子中同时使用上述四类连接符号 . 为了简单、确定地表示各类连接符号的优先次序，下面规定各类连接符号的优先权，



一元运算符( $\neg A$ ,  $P(A)$ ,  $\cap A$ ,  $\cup A$ )

优先于 二元运算符( $-$ ,  $\cap$ ,  $\cup$ ,  $\oplus$ ,  $\times$ )

优先于 集合关系符( $=$ ,  $\subseteq$ ,  $\subset$ ,  $\in$ )

优先于 一元联结词( $\neg$ )

优先于 二元联结词( $\wedge$ ,  $\vee$ ,  $\rightarrow$ ,  $\leftrightarrow$ )

优先于 逻辑关系符( $\Leftrightarrow$ ,  $\Rightarrow$ ) .

此外, 还使用数学上惯用的括号表示优先权方法、从左到右的优先次序. 规定

- (1) 括号内的优先于括号外的;
- (2) 同一层括号内, 按上述优先权,
- (3) 同一层括号内, 同一优先级的, 按从左到右的优先次序 .

## 9.4 集合的图形表示法



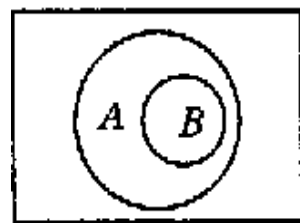
- 前面已介绍了表示集合的三种方法：**外延表示法**，**内涵表示法**和**使用运算的表示法**，**图形表示法是第四种表示法**。图形表示法是数学上常用的方法，它的优点是形象直观、易于理解，缺点是理论基础不够严谨，因此只能用于说明，不能用于证明。
- 下述的三种图形表示法分别适于表示不同类型的集合运算。不仅可以表示集合运算的概念，而且可以表示一些性质和结论。



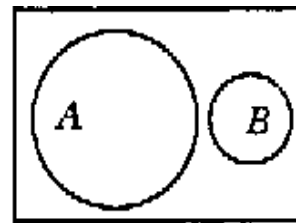
## 9.4.1 文氏图



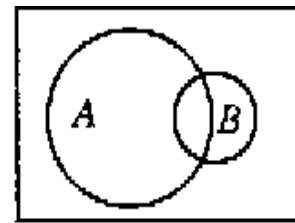
- 在文氏图中，矩形内部的点表示全集的所有元素．在矩形内画不同的圆表示不同的集合，用圆内部的点表示相应集合的元素．文氏图可以表示集合间的关系和集合的5种基本运算．
- 图9.4.1中各图表示集合的关系，各图中的A和B间具有相应的关系，图9.4.2中各图表示5种基本运算，各图中斜线区表示经相应运算得到的集合．



$A \subset B$



A与B不相交



A与B相交且 $A \subset B$

图 9.4.1 文氏图

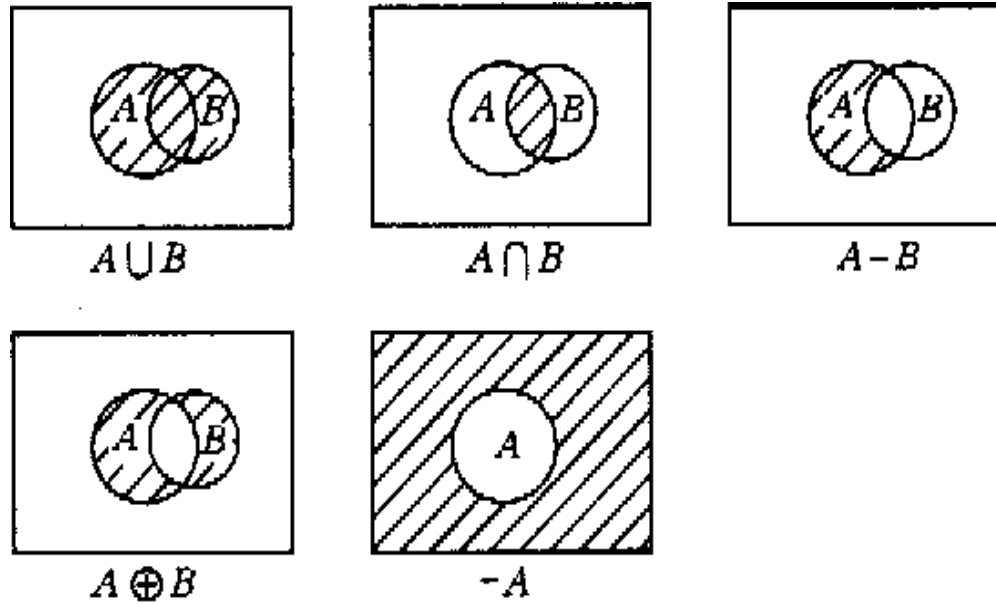


图 9.4.2 文氏图

## 9.4.2 幂集的图示法



- 可以用一个网络图中的各结点表示幂集的各元素。设 $A=\{0, 1, 2\}$ ，则 $P(A)$ 的各元素在图9.4.3中表示。图中结点间的连、线表示二者之间有包含关系。这种图就是下一章介绍的哈斯图。

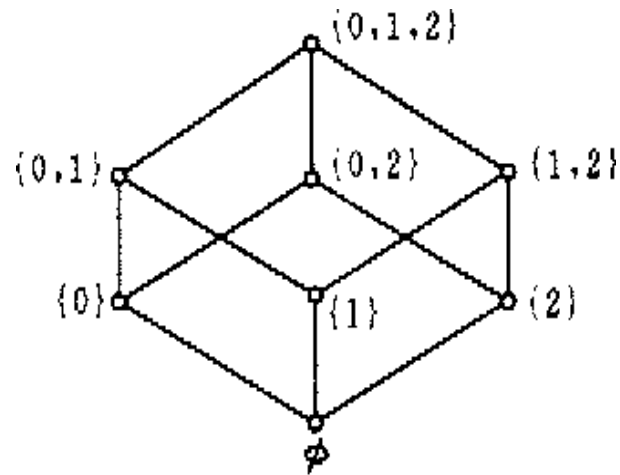


图 9.4.3 幂集

## 9.4.3 笛卡尔积的图示法



- 在平面直角坐标系上，如果用 $x$ 轴上的线段表示集合 $A$ ，并用 $y$ 轴上的线段表示集合 $B$ ，则由两个线段画出的矩形就可以表示笛卡尔积 $A \times B$ ，如图 9.4.4 所示，

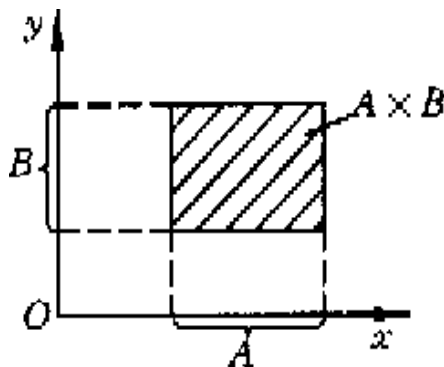


图 9.4.4 笛卡尔积

## 9.5 集合运算的性质和证明



### 9.5.1 基本运算的性质

- 集合的三种运算 $A \cup B$ ,  $A \cap B$ ,  $\neg A$ 分别是用逻辑连接词 $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\neg$ 定义的, 因此它们具有和 $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\neg$ 类似的性质. 下面给出它们满足的一些基本规律,
- 定理 9.5.1 对任何的集合  $A$ ,  $B$  和  $C$ , 有

(1) 交换律

$$A \cup B = B \cup A,$$

$$A \cap B = B \cap A.$$

(2) 结合律

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

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



### (3) 分配律

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

### (4) 幂等律

$$A \cup A = A,$$

$$A \cap A = A.$$

### (5) 吸收律

$$A \cup (A \cap B) = A,$$

$$A \cap (A \cup B) = A.$$

### (6) 摩根律

$$A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C),$$

$$A - (B \cap C) = (A - B) \cup (A - C),$$

$$\neg(B \cup C) = \neg B \cap \neg C,$$

$$\neg(B \cap C) = \neg B \cup \neg C.$$



(7) 同一律

$$A \cup \emptyset = A$$

$$A \cap E = A.$$

(8) 零律

$$A \cup E = E,$$

$$A \cap \emptyset = \emptyset.$$

(9) 补余律

$$A \cup -A = E,$$

$$A \cap -A = \emptyset.$$

(10)

$$-\emptyset = E,$$

$$-E = \emptyset.$$

(11) 双补律

$$-(-A) = A.$$

# 谓词法



- 下面仅证 (3) 和 (5)

求证 (3)  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$

**证明** 对于任意的  $x$  可得

$$\begin{aligned}x &\in A \cup (B \cap C) \\&\Leftrightarrow x \in A \vee x \in (B \cap C) \\&\Leftrightarrow x \in A \vee (x \in B \wedge x \in C) \\&\Leftrightarrow (x \in A \vee x \in B) \wedge (x \in A \vee x \in C) \\&\Leftrightarrow x \in (A \cup B) \wedge x \in (A \cup C) \\&\Leftrightarrow x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)\end{aligned}$$

于是结论得证.



# 集合法



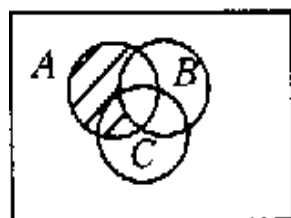
求证 (5)  $A \cap (A \cup B) = A$ .

**证明**

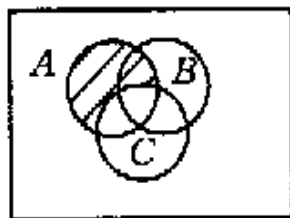
$$\begin{aligned} A \cap (A \cup B) &= (A \cup \emptyset) \cap (A \cup B) \\ &= A \cup (\emptyset \cap B) \\ &= A \cup \emptyset \\ &= A \end{aligned}$$



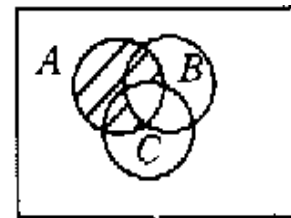
- 这里采用了两种证明方法 . 一种是利用谓词演算的方法, 另一种是利用已知的集合恒等式 . 一部分基本规则只能用谓词逻辑来证明 . 其他规律和集合恒等式可能用两种方法来证,
- 可以用文氏图说明集合恒等式 . 图9.5.1用文氏图说明 $A-(B \cap C) = (A-B) \cup (A-C)$ 从图中看出, 等式两边对应图中同一个区域, 因此应该相等 . 这种图形表示法只能说明问题, 不能证明问题



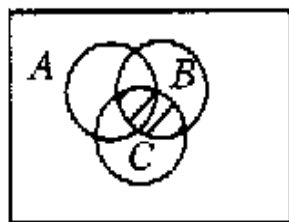
$A - B$



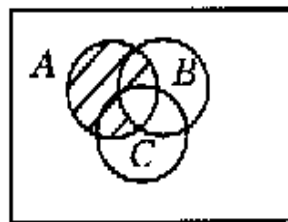
$A - C$



$(A - B) \cup (A - C)$



$B \cap C$



$A - (B \cap C)$

图 9.5.1



下面给出差集的性质 .

- 定理9.5.2 对任意的集合A, B和C, 有
  - (1)  $A-B = A-(A \cap B)$
  - (2)  $A-B = A \cap \bar{B}$
  - (3)  $A \cup (B-A) = A \cup B$
  - (4)  $A \cap (B-C) = (A \cap B) - C$

# 证明： (1) 添项谓词法 (2) 不属于谓词法

(1) 对任意的  $x$

$$\begin{aligned}x \in A - (A \cap B) &\Leftrightarrow x \in A \wedge \neg(x \in A \cap B) \\&\Leftrightarrow x \in A \wedge \neg(x \in A \wedge x \in B) \\&\Leftrightarrow x \in A \wedge (x \notin A \vee x \notin B) \\&\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin A) \vee (x \in A \wedge x \notin B) \\&\Leftrightarrow F \vee (x \in A - B) \Leftrightarrow x \in A - B\end{aligned}$$

(2) 对任意的  $x$

$$\begin{aligned}x \in A - B &\Leftrightarrow x \in A \wedge x \in \neg B \\&\Leftrightarrow x \in A \wedge x \in -B \Leftrightarrow x \in A \cap -B\end{aligned}$$

## (3) 分配集合法 (4) 差/结合



$$\begin{aligned}(3) \quad A \cup (B - A) &= A \cup (B \cap -A) \\ &= (A \cup B) \cap (A \cup -A) = (A \cup B) \cap E \\ &= A \cup B\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}(4) \quad A \cap (B - C) &= A \cap (B \cap -C) \\ &= (A \cap B) \cap -C = (A \cap B) - C\end{aligned}$$

- 定理中的(2)是很有用的结论，它可以用 $A \cap B$ 代入式中的 $A - B$ ，从而消去差集算符，利用定理 9.5.1的规律。这类似于命题逻辑中消去联结词“ $\rightarrow$ ”。



- 对称差的性质类似于并集，下面给出一些基本性质
- 定理9.5.3 对任意的集合A, B和C, 有

(1) 交换律  $A \oplus B = B \oplus A.$

(2) 结合律  $(A \oplus B) \oplus C = A \oplus (B \oplus C).$

(3) 分配律  $A \cap (B \oplus C) = (A \cap B) \oplus (A \cap C).$

(4) 同一律  $A \oplus \emptyset = A.$

(5) 零律  $A \oplus A = \emptyset.$

(6)  $A \oplus (A \oplus B) = B.$

# 添项法



- 证明(3)如下

$$\begin{aligned}
 (3) \quad & A \cap (B \oplus C) \\
 &= A \cap ((B - C) \cup (C - B)) \\
 &= A \cap ((B \cap -C) \cup (C \cap -B)) \\
 &= (A \cap B \cap -C) \cup (A \cap C \cap -B) \\
 &= ((A \cap B \cap -C) \cup (A \cap B \cap -A)) \\
 &\quad \cup ((A \cap C \cap -B) \cup (A \cap C \cap -A)) \\
 &= ((A \cap B) \cap (-C \cup -A)) \cup ((A \cap C) \cap (-B \cup -A)) \\
 &= ((A \cap B) \cap -(A \cap C)) \cup ((A \cap C) \cap -(A \cap B)) \\
 &= (A \cap B) \oplus (A \cap C)
 \end{aligned}$$





- 集合间的 $\subseteq$ 关系类似于实数间的 $\leq$ 关系，性质如下

**定理 9.5.4** 对任意的集合  $A, B, C$  和  $D$ , 有

$$(1) A \subseteq B \Rightarrow (A \cup C) \subseteq (B \cup C).$$

$$(2) A \subseteq B \Rightarrow (A \cap C) \subseteq (B \cap C).$$

$$(3) (A \subseteq B) \wedge (C \subseteq D) \Rightarrow (A \cup C) \subseteq (B \cup D).$$

$$(4) (A \subseteq B) \wedge (C \subseteq D) \Rightarrow (A \cap C) \subseteq (B \cap D).$$

$$(5) (A \subseteq B) \wedge (C \subseteq D) \Rightarrow (A - D) \subseteq (B - C).$$

$$(6) C \subseteq D \Rightarrow (A - D) \subseteq (A - C).$$



- 例1 对任意的集合A和B, 有 $(A \cup B = B) \Leftrightarrow (A \subseteq B) \Leftrightarrow (A \cap B = A) \Leftrightarrow (A - B = \Phi)$  .
  - 证明 本例要求证明4个命题互相等价. 设命题(1)是  $A \cup B = B$ , 命题(2)是  $A \subseteq B$ , 命题(3)是  $A \cap B = A$ , 命题 (4)是  $A - B = \Phi$  . 只要证明(1) $\Rightarrow$ (2), (2) $\Rightarrow$ (3), (3) $\Rightarrow$ (4), (4) $\Rightarrow$ (1)即可
- (1) $\Rightarrow$ (2):
  - 已知 $A \cup B = B$ . 对任意的x, 得 $x \in A \Rightarrow x \in A \vee x \in B \Leftrightarrow x \in A \cup B \Leftrightarrow x \in B$ . 因此  $A \subseteq B$ .
- (2) $\Rightarrow$ (3):
  - 已知 $A \subseteq B$ . 对任意的x, 得  $x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B \Rightarrow x \in A$ ,  $x \in A \Leftrightarrow x \in A \cap x \in A \Rightarrow x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in A \cap B$ . 因此 $A \cap B = A$ .



- (3) $\Rightarrow$ (4):

- 已知 $A \cap B = A$ , 故  $A - B = A \cap -B = (A \cap B) \cap -B = A \cap (B \cap -B) = \Phi$  .

- (4) $\Rightarrow$ (1):

- 已知 $A - B = \Phi$ , 故

$$\begin{aligned} & A \cup B \\ &= B \cup A \\ &= B \cup (A - B) \\ & \text{(由定理9.5.2)} = B \cup \Phi = B \end{aligned}$$



- 例2 对任意的集合A, B和C, 有 $A \cup B = A \cup C$ ,  $A \cap B = A \cap C \Rightarrow B = C$ .
  - 证明
  - 方法1:
$$\begin{aligned} B &= B \cap (A \cup B) \text{ (吸收律)} \\ &= B \cap (A \cup C) = (B \cap A) \cup (B \cap C) \\ &= (A \cap C) \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap C = (A \cup C) \cap C = C. \end{aligned}$$
  - 方法2: (反证法)

假设 $B \neq C$ . 不妨设存在 $x$ , 使 $x \in B \wedge x \notin C$ . 如果 $x \in A$ , 则 $x \in A \cap B$ 且 $x \notin A \cap C$ 与已知矛盾. 如果 $x \notin A$ , 则 $x \in A \cup B$ 且 $x \notin A \cup C$ , 也与已知矛盾. 因此 $B = C$ .
- 由 $A \cup B = A \cup C$ 能否推出 $B = C$ 呢? 能否由 $A \cap B = A \cap C$ 推出 $B = C$ 呢? 请思考



- 例3 对任意的集合A, B和C, 给出 $(A-B) \oplus (A-C) = \Phi$ 成立的充要条件 .
- 解  $(A-B) \oplus (A-C) = \Phi$ 
  - $\Leftrightarrow ((A-B) - (A-C)) \cup ((A-C) - (A-B)) = \Phi$
  - $\Leftrightarrow ((A-B) - (A-C)) = \Phi \wedge ((A-C) - (A-B)) = \Phi$
  - $\Leftrightarrow (A-B) \subseteq (A-C) \wedge (A-C) \subseteq (A-B)$  (例1)
  - $\Leftrightarrow A-B = A-C.$于是, 充要条件是 $A-B = A-C$  .
- 充要条件的证明, 集合法用=

# 幂集合的性质和传递集合



## ▪ 定理9.5.5

对任意的集合  $A$  和  $B$ , 有:

$$(1) A \subseteq B \Leftrightarrow P(A) \subseteq P(B)$$

$$(2) A = B \Leftrightarrow P(A) = P(B)$$

### 证明

(1) 先设  $A \subseteq B$  成立, 对任意的  $x$ , 有

$$\begin{aligned} x \in P(A) &\Leftrightarrow x \subseteq A \Rightarrow x \subseteq B \quad (\text{定理 9.2.2}) \\ &\Leftrightarrow x \in P(B) \end{aligned}$$

于是,  $P(A) \subseteq P(B)$ .



再设  $P(A) \subseteq P(B)$  成立, 对任意的  $x$ , 有:

$$\begin{aligned}x \in A &\Leftrightarrow \{x\} \subseteq A \Leftrightarrow \{x\} \in P(A) \Rightarrow \{x\} \in P(B) \\ &\Leftrightarrow \{x\} \subseteq B \Leftrightarrow x \in B.\end{aligned}$$

于是  $A \subseteq B$

(2)

$$\begin{aligned}A = B &\Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A \\ &\Leftrightarrow P(A) \subseteq P(B) \wedge P(B) \subseteq P(A) \Leftrightarrow P(A) = P(B)\end{aligned}$$



- 定理9.5, 6 对任意的集合A和B, 有 (1) $P(A) \cap P(B) = P(A \cap B)$ . (2) $P(A) \cup P(B) \subseteq P(A \cup B)$ .
- 证明
  - (1) 对任意的x, 可得
    - $x \in P(A) \cap P(B) \Leftrightarrow x \in P(A) \wedge x \in P(B)$
    - $\Leftrightarrow x \subseteq A \wedge x \subseteq B$
    - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in A) \wedge (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in B)$
    - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow (y \in A \wedge y \in B))$
    - $\Leftrightarrow x \subseteq A \cap B \Leftrightarrow x \in P(A \cap B)$ .





- (2)对任意的 $x$ , 可得

$$x \in P(A) \cup P(B) \Leftrightarrow x \in P(A) \vee x \in P(B)$$

$$\Leftrightarrow x \subseteq A \vee x \subseteq B$$

$$\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in A) \vee (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in B)$$

$$\Rightarrow (\forall y)((y \in x \rightarrow y \in A) \vee (y \in x \rightarrow y \in B))$$

$$\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow (y \in A \cup B))$$

$$\Leftrightarrow x \subseteq A \cup B \Leftrightarrow x \in P(A \cup B) .$$

- 注意, 结论(2)不能写成等式. 例如, 令 $A = \{a\}$ ,  
 $B = \{b\}$ . 则 $P(A \cup B) = \{\Phi, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ ,  
 $P(A) \cup P(B) = \{\Phi, \{a\}, \{b\}\}$ .



- 定理9 . 5 . 8 对任意的集合A和B . 有
  - $P(A-B) \subseteq (P(A)-P(B)) \cup \{\Phi\}$  .
  - 证明 对任意的x,若 $x \neq \Phi$ , 则有
    - $x \in P(A-B) \Leftrightarrow x \subseteq A-B$
    - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in A-B)$
    - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in A) \wedge (\forall y)(y \in x \rightarrow y \notin B)$
    - $\Rightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow y \in A) \Leftrightarrow x \subseteq A$
- 此外  $x \in P(A-B) \wedge x \neq \Phi$ 
  - $\Leftrightarrow x \subseteq A-B \wedge (\exists y)(y \in x)$
  - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in x \rightarrow (y \in A \wedge y \notin B)) \wedge (\exists y)(y \in x)$
  - $\Rightarrow (\exists y)(y \in x \wedge y \notin B)$  (用推理规则)



- $\Leftrightarrow x \notin B$
- 于是  $x \in P(A-B) \wedge x \neq \Phi$ 
  - $\Rightarrow x \subseteq A \wedge x \not\subseteq B \Leftrightarrow x \in P(A) \wedge x \notin P(B)$
  - $\Leftrightarrow x \in (P(A) - P(B))$
  - $\Rightarrow P(A-B) \in (P(A) - P(B)) \cup \{\Phi\}$  .
- 若  $x = \Phi$ , 有
  - $\Phi \in P(A-B)$  且  $\Phi \in (P(A) - P(B)) \cup \{\Phi\}$  .



- 传递集合是一类特殊的集合。下面给出传递集合的定义，并讨论它和幂集的关系，
- 定义9.5.1 如果集合的集合A的任一元素的元素都是A的元素，就称A为传递集合。
- 这个定义也可以写成
- $A$ 是传递集合 $\Leftrightarrow (\forall x)(\forall y)((x \in y \wedge y \in A) \rightarrow x \in A)$ ，  
推论 $\Rightarrow x \subseteq A, y \subseteq A$

证明传递集合从定义角度来进行证明



## ■ 例4

- $A = \{\Phi, \{\Phi\}, \{\Phi, \{\Phi\}\}$  是传递集合。  $A$  的元素的元素有  $\Phi$  和  $\{\Phi\}$ ，这些都是  $A$  的元素。
- $B = \{\{\Phi\}, \{\Phi, \{\Phi\}\}$
- 不是传递集合，  $B$  的元素的元素有  $\Phi$  和
- $\{\Phi\}$ ，但是  $\Phi$  不是  $B$  的元素。



- 定理9.5.9 对集合的集合A, A是传递集合
- $\Leftrightarrow A \subseteq P(A)$ .
- 证明 先设A是传递集合. 则对任意的 $y \in A$ , 若 $y = \Phi$ 则 $y \in P(A)$ . 若 $y \neq \Phi$ , 对 $(\forall x)(x \in y)$ , 有 $x \in A$ (A是传递集合), 则有 $y \subseteq A$ , 于是  $y \in P(A)$ . 总之, 由 $y \in A \rightarrow y \in P(A)$ , 有  $A \subseteq P(A)$ .
- 再设 $A \subseteq P(A)$ , 则对任意的x和y, 有

$$x \in y \wedge y \in A \Rightarrow x \in y \wedge y \in P(A) \quad (\text{由已知})$$

$$\Leftrightarrow x \in y \wedge y \subseteq A \Rightarrow x \in A$$

因此, A是传递集合.



- 定理9.5.10 对集合的集合A, A是传递集合 $\Leftrightarrow P(A)$ 是传递集合.
- 证明 先设A是传递集合. 对任意的x和y, 有
  - $x \in y \wedge y \in P(A) \Leftrightarrow x \in y \wedge y \subseteq A \Rightarrow x \in A$
  - $\Rightarrow x \subseteq A$  (因为A是传递集合)
  - $\Leftrightarrow x \in P(A)$
- 所以P(A)是传递集合(证明中利用了传递集合的性质, 它的元素一定是它的子集).
  - 再设P(A)是传递集合. 对任意的x和y, 有
    - $x \in y \wedge y \in A \Leftrightarrow x \in y \wedge \{y\} \subseteq A$
    - $\Leftrightarrow x \in y \wedge y \in \{y\} \wedge \{y\} \in P(A)$  (凑传递形式)
    - $\Rightarrow x \in y \wedge y \in P(A)$  (P(A)是传递集合)
    - $\Leftrightarrow x \in y \wedge y \subseteq A \Rightarrow x \in A$
  - 所以A是传递集合.

# 广义并和广义交的性质



- 定理9 . 5 . 11 对集合的集合A和B, 有
- (1) $A \subseteq B \Rightarrow \cup A \subseteq \cup B$ ,
- (2) $A \subseteq B \Rightarrow \cap B \subseteq \cap A$ , 其中A和B非空 .
  
- 证明 (1) 设  $A \subseteq B$  . 对任意的  $x$  . 可得  
 $x \in \cup A \Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \in A)$
- $\Rightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \in B) \Leftrightarrow x \in \cup B$
- 所以,  $\cup A \subseteq \cup B$
  
- (2) 设  $A \subseteq B$ . 对任意的  $x$ , 可得  
 $x \in \cap B \Leftrightarrow (\forall y)(y \in B \rightarrow x \in y)$
- $\Rightarrow (\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y)$  (由  $A \subseteq B$ )
- $\Leftrightarrow x \in \cap A$
- 所以,  $\cap B \subseteq \cap A$  .





- 定理9 . 5 . 12 对集合的集合A和B, 有  
(1) $U(A \cup B) = (U A) \cup (U B)$ , (2) $\cap(A \cup B) = (\cap A) \cap (\cap B)$   
 , 其中A和B非空 . 证明 (1)对任意的x, 可得  
 $x \in U(A \cup B) \Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \in A \cup B)$ 
  - $\Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge (y \in A \vee y \in B))$
  - $\Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \in A) \vee (\exists y)(x \in y \wedge y \in B)$
  - $\Leftrightarrow x \in U A \vee x \in U B \Leftrightarrow x \in (U A) \cup (U B)$  . 所以,  
 $U(A \cup B) = (U A) \cup (U B)$  .



- (2)对任意的 $x$ , 可得
$$x \in \cap(A \cup B) \Leftrightarrow (\forall y)(y \in A \cup B \rightarrow x \in y)$$
  - $\Leftrightarrow (\forall y)((y \in A \vee y \in B) \rightarrow x \in y)$
  - $\Leftrightarrow (\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y) \wedge (\forall y)(y \in B \rightarrow x \in y)$
  - $\Leftrightarrow x \in \cap A \wedge x \in \cap B \Leftrightarrow x \in (\cap A) \cap (\cap B)$ . 所以,  $\cap(A \cup B) = (\cap A) \cap (\cap B)$ .



- 定理9 . 5 . 13 对任意的集合A, 有
  - $\cup(P(A)) = A$  .
  - 证明 对任意的x, 可得
  - $x \in \cup(P(A)) \Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \in P(A))$
  - $\Leftrightarrow (\exists y)(x \in y \wedge y \subseteq A) \Leftrightarrow x \in A$
  - 所以,  $\cup(P(A)) = A$  .
- 定理说明, 广义并是幂集的逆运算 . 例如, 当  $A = \{a, b\}$  有  $P(A) = \{\Phi, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ ,
  - 有  $\cup P(A) = \{a, b\}$  . 但是次序不能颠倒, 即  $P(\cup A) \neq A$ , 只有  $A \subseteq P(\cup A)$  . 例如, 当  $A = \{\{a\}\}$ , 有  $\cup A = \{a\}$ , 有  $P(\cup A) = \{\Phi, \{a\}\}$  .



下面讨论广义并和广义交对于传递集合的封闭性。

- 定理9.5.14 若集合A是传递集合，则 $\cup A$ 是传递集合。

证明 对任意的x和y，有

$$x \in y \wedge y \in \cup A \Leftrightarrow x \in y \wedge (\exists z)(y \in z \wedge z \in A)$$

$$\Rightarrow x \in y \wedge y \in A \quad (A \text{ 是传递集合})$$

$$\Leftrightarrow x \in \cup A$$

所以 $\cup A$ 是传递集合。



- 定理9.5.15 若集合A的元素都是传递集合，则UA是传递集合。

证明 对任意的x和y，有

$$x \in y \wedge y \in UA \Leftrightarrow x \in y \wedge (\exists z)(y \in z \wedge z \in A)$$

$$\Rightarrow (\exists z)(x \in z \wedge z \in A) \quad (z \text{ 是传递集合})$$

$$\Leftrightarrow x \in UA$$

所以UA是传递集合。



- 定理9, 5.16 若非空集合 $A$ 是传递集合, 则 $\cap A$ 是传递集合, 且 $\cap A = \Phi$ .
- 这个定理的证明要使用正则公理, 这里不给出证明.



- 定理9.5.17 若非空集合A的元素都是传递集合, 则 $\cap A$ 是传递集合.  
证明 对任意的x和y, 可得

$$\begin{aligned}
 x \in y \wedge y \in \cap A &\Leftrightarrow x \in y \wedge (\forall z)(z \in A \rightarrow y \in z) \\
 &\Leftrightarrow (\forall z)(x \in y \wedge (z \notin A \vee y \in z)) \\
 &\Leftrightarrow (\forall z)((x \in y \wedge z \notin A) \vee (x \in y \wedge y \in z)) \\
 &\Leftrightarrow (\forall z)((x \in y \vee (x \in y \wedge y \in z)) \wedge (z \notin A \vee (x \in y \wedge y \in z))) \\
 &\Rightarrow (\forall z)(z \notin A \vee (x \in y \wedge y \in z)) \\
 &\Leftrightarrow (\forall z)(z \in A \rightarrow (x \in y \wedge y \in z)) \\
 &\Rightarrow (\forall z)(z \in A \rightarrow x \in z) \quad (z \text{ 是传递集合}) \\
 &\Leftrightarrow x \in \cap A
 \end{aligned}$$

所以 $\cap A$ 是传递集合.

## 9.5.4 笛卡儿积的性质



- 笛卡儿积具有下列基本性质 .

$$(1) A \times \Phi = \Phi \times B = \Phi,$$

(2) 若  $A \neq \Phi$ ,  $B \neq \Phi$  且  $A \neq B$ , 则  $A \times B \neq B \times A$ ,

$$(3) A \times (B \times C) \neq (A \times B) \times C$$

结论表明, 笛卡儿积不满足交换律和结合律。

结论(3) 是因为

$$A \times (B \times C) = \{ \langle a, \langle b, c \rangle \rangle \mid a \in A \wedge b \in B \wedge c \in C \}$$
$$(A \times B) \times C = \{ \langle \langle a, b \rangle, c \rangle \mid a \in A \wedge b \in B \wedge c \in C \}$$

其中  $\langle \langle a, b \rangle, c \rangle = \langle a, b, c \rangle$  是三元组, 但  $\langle a, \langle b, c \rangle \rangle$  不是三元组 .  $\langle \langle a, b \rangle, c \rangle \neq \langle a, \langle b, c \rangle \rangle$





- 定理9 . 5 . 18 若A是集合,  $x \in A, y \in A$ , 则  $\langle x, y \rangle \in PP(A)$  . (PP(A)表P(P(A)).)

证明

$$x \in A \Leftrightarrow \{x\} \subset A \Leftrightarrow \{x\} \in P(A), \text{ 且}$$

$$x \in A \wedge y \in A \Leftrightarrow \{x, y\} \subseteq A \Leftrightarrow \{x, y\} \in P(A)$$

由以上二式可得到:

$$\begin{aligned} x \in A \wedge y \in A &\Leftrightarrow \{\{x\}, \{x, y\}\} \subseteq P(A) \\ &\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \subseteq P(A) \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in PP(A) \end{aligned}$$



- 定理9 . 5 . 19 对任意的集合**A**，**B**和**C**，有
  - (1)  $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ .
  - (2)  $A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$ .
  - (3)  $(B \cup C) \times A = (B \times A) \cup (C \times A)$ .
  - (4)  $(B \cap C) \times A = (B \times A) \cap (C \times A)$ .



证明 只证(1), 其余留作思考题 .

对任意的  $\langle x, y \rangle$ , 可得

$$\langle x, y \rangle \in A \times (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B \cup C$$

$$\Leftrightarrow x \in A \wedge (y \in B \vee y \in C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \wedge y \in B) \vee (x \in A \wedge y \in C)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in A \times B \vee \langle x, y \rangle \in A \times C$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in (A \times B) \cup (A \times C)$$

所以,  $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ .



- 定理9.5.20 对任意的集合A, B和C, 若 $C \neq \Phi$ , 则  
 $(A \subseteq B) \Leftrightarrow (A \times C \subseteq B \times C) \Leftrightarrow (C \times A \subseteq C \times B).$

证明 先设  $A \subseteq B$ . 若  $y \in C$ , 则

$$\begin{aligned} \langle x, y \rangle \in A \times C &\Leftrightarrow x \in A \wedge y \in C \\ &\Rightarrow x \in B \wedge y \in C \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in B \times C. \end{aligned}$$

所以,  $A \times C \subseteq B \times C$ .

再设  $A \times C \subseteq B \times C$ . 取  $y \in C$ , 则

$$\begin{aligned} x \in A &\Rightarrow x \in A \wedge y \in C \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in A \times C \\ &\Rightarrow \langle x, y \rangle \in B \times C \Leftrightarrow x \in B \wedge y \in C \Rightarrow x \in B. \end{aligned}$$

所以,  $A \subseteq B$ .

总之,  $A \subseteq B \Leftrightarrow A \times C \subseteq B \times C$ .

类似可证,  $A \subseteq B \Leftrightarrow C \times A \subseteq C \times B$ .



## ■ 定理9.5.21

对任意的非空集合  $A, B, C$  和  $D$ ,  $(A \times B \subseteq C \times D) \Leftrightarrow (A \subseteq C \wedge B \subseteq D)$

**证明**

先设  $A \times B \subseteq C \times D$ , 对任意的  $x \in A$ , 因存在  $y \in B$ , 则

$$\begin{aligned}x \in A \wedge y \in B &\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in A \times B \\&\Rightarrow \langle x, y \rangle \in C \times D \Leftrightarrow x \in C \wedge y \in D \Rightarrow x \in C\end{aligned}$$

所以,  $A \subseteq C$ , 类似有  $B \subseteq D$ .

再设  $A \subseteq C$  且  $B \subseteq D$ . 对任意的  $x$  和  $y$ , 有:

$$\begin{aligned}\langle x, y \rangle \in A \times B &\Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B \\&\Rightarrow x \in C \wedge y \in D \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in C \times D\end{aligned}$$

所以,  $A \times B \subseteq C \times D$ .

## 9.6 有限集合的基数



- 集合的基数就是集合中元素的个数。这一节介绍有限集合的基数和一些结论。无限集合的基数将在以后介绍。

## 9.6.1 有限集合的基数



- 定义9.6.1 如果存在 $n \in \mathbb{N}$ , 使集合 $A$ 与集合 $\{x | x \in \mathbb{N} \wedge x < n\} = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$ 的元素个数相同, 就说集合 $A$ 的基数是 $n$ , 记作 $\#(A) = n$ 或 $|A| = n$ 或 $\text{card}(A) = n$ . 空集 $\Phi$ 的基数是 $0$ .
- 定义9.6.2 如果存在 $n \in \mathbb{N}$ , 使 $n$ 是集合 $A$ 的基数. 就说 $A$ 是有限集合. 如果不存在这样的 $n$ , 就说 $A$ 是无限集合.

## 9.6.2 幂集和笛卡儿积的基数



- 定理9.6.1 对有限集合A,

$$|P(A)| = 2^{|A|}.$$

证明 设  $|A| = n \in \mathbf{N}$ .

由 A 的 k 个元素组成的子集的数目是从 n 个元素中取 k 个的组合数

$$C_n^k = \frac{n(n-1)\cdots(n-k+1)}{k!}.$$

A 的有 0 个元素的子集只有  $\emptyset \subseteq A$ . 所以

$$|P(A)| = 1 + C_n^1 + C_n^2 + \cdots + C_n^n = \sum_{k=0}^n C_n^k.$$

又因为

$$(x + y)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k x^k y^{n-k},$$





当  $x = y = 1$  时, 得

$$2^n = \sum_{k=0}^n C_n^k.$$

所以

$$|P(A)| = 2^n = 2^{|A|},$$

- 定理9.6.2 对有限集合A和B,  
 $|A \times B| = |A| \cdot |B|$ .

## 9.6.3 基本运算的基数



- 定理9.6.3 对有限集合 $A_1$ 和 $A_2$ , 有

$$(1) |A_1 \cup A_2| \leq |A_1| + |A_2|,$$

$$(2) |A_1 \cap A_2| \leq \min(|A_1|, |A_2|),$$

$$(3) |A_1 - A_2| \geq |A_1| - |A_2|,$$

$$(4) |A_1 \oplus A_2| = |A_1| + |A_2| - 2|A_1 \cap A_2|.$$



下述定理通常称为包含排斥原理，它有更多的用途。

- 定理9.6.4 对有限集合 $A_1$ 和 $A_2$ ，有

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2| - |A_1 \cap A_2|$$

证明 (1)若 $A_1$ 与 $A_2$ 不相交，则 $A_1 \cap A_2 = \Phi$ ，而且 $|A_1 \cap A_2| = 0$ ，这时显然成立  $|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2|$ ，

(2)若 $A_1$ 与 $A_2$ 相交，则 $A_1 \cap A_2 \neq \Phi$ ，但有

$$|A_1| = |A_1 \cap \bar{A}_2| + |A_1 \cap A_2|,$$

$$|A_2| = |\bar{A}_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_2|,$$

此外

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1 \cap \bar{A}_2| + |\bar{A}_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_2|,$$

所以

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2| - |A_1 \cap A_2| .$$



下面举例说明定理的应用 .

- 例1 在10名青年中有5名是工人，有7名是学生，其中有3名既是工人又是学生，问有几名既不是工人又不是学生？

解 设工人的集合是A，学生的集合是B . 则有  $|A| = 5$ ， $|B| = 7$ ， $|A \cap B| = 3$ ，又有  $| -A \cap -B | + | A \cup B | = 10$ ，于是得

$$\begin{aligned} | -A \cap -B | &= 10 - | A \cup B | = 10 - ( | A | + | B | - | A \cap B | ) \\ &= 1 \end{aligned}$$

所以有一名既不是工人又不是学生 .



- 对3个有限集合A1, A2和A3, 可以推广这个定理, 得到

$$\begin{aligned} |A1 \cup A2 \cup A3| = & |A1| + |A2| + |A3| - \\ & |A1 \cap A2| - |A2 \cap A3| - |A1 \cap A3| + \\ & |A1 \cap A2 \cap A3| \end{aligned}$$



- 例2 30位同学中，15加体育组，8人参加音乐组，6人参加美术组，其中3人同时参加三个组。问至少有多少人没有参加任何小组？

解 设A1、A2、A3分别表示体育组、音乐组、美术组成员的集合。则有

$$|A1|=15, |A2|=8, |A3|=6, |A1 \cap A2 \cap A3|=3.$$

因此

$$|A1 \cup A2 \cup A3| = 15 + 8 + 6 - |A1 \cap A2| - |A2 \cap A3| - |A1 \cap A3| + 3 = 32 - |A1 \cap A2| - |A2 \cap A3| - |A1 \cap A3|$$



$$\text{而 } |A_1 \cap A_2| \geq |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 3$$

$$|A_1 \cap A_3| \geq |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 3$$

$$|A_2 \cap A_3| \geq |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 3$$

$$\text{所以 } |A_1 \cup A_2 \cup A_3| \leq 3^2 - 3 - 3 - 3 = 23$$

至多23人参加小组，所以至少7人不能参加任何小组。



- 这个定理可以推广到n个集合的情况。若 $n \in \mathbb{N}$ 且 $n > 1, A_1, A_2, \dots, A_n$ 是有限集合, 则

$$|A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = \sum_{1 \leq i \leq n} |A_i| - \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_i \cap A_j \cap A_k| + \dots + (-1)^{n-1} |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n|.$$



## 9.7 集合论公理系统



- 在9.1.3例5中，用谓词定义集合时产生了悖论。防止悖论的方法是使集合论公理化，也就是建立集合论公理系统。
- 集合论公理系统是一阶谓词公理系统的扩展，它包括一阶谓词公理系统和几个集合论公理。集合论公理系统可以推出一阶谓词的所有定理，也可以推出集合论的概念和定理，它防止了集合论中的悖论。



- 在一阶谓词公理系统中，公理和定理都是永真公式。在集合论公理中，少数公理是描述集合性质的，多数公理是构造集合的，也有一些公理判定某些集合的存在性。有的公理构造新的集合，另一些公理可以由已知集合构造新的集合。利用这些公理，可以构造所有的集合（公理系统中的合法集合），这就是证明定理。在公理系统中，合法集合都是由公理得到的合法集合，以前介绍的外延法和内涵法都不能构造出集合。可以说，集合论公理系统的主要目的是构造出所有合法的集合，即判定集合的存在性、合法性。



- 集合论公理系统的一个基本思想是认为“任一集合的所有元素都是集合”，集合论的研究对象只是集合。除集合外的其他对象(如有序对、数字、字母)都要用集合定义。于是对这些对象的研究也就转化为对集合的研究。在定义9.3.4中，已经用集合定义了有序对。以后将用集合定义自然数。其他数字和字母也可以用集合定义。因为集合的元素都是集合，所以集合最内层的元素只能是空集。例如集合 $\{\Phi, \{\Phi\}, \{\{\Phi\}, \Phi\}$ ，因此，空集是最基本、最重要的集合。公理系统构造的第一个集合就是空集，

## 9.7.1 集合论公理



- 下面介绍ZF公理系统，它包括**10**条集合论公理。下面依次介绍这**10**条公理，然后重点说明其中几条。对每条公理都给出一阶谓词公式，论域包含所有集合。

(1) 外延公理 两个集合相等的充要条件是它们恰好具有同样的元素。

$$(\forall x)(\forall y)(x = y \leftrightarrow (\forall z)(z \in x \leftrightarrow z \in y))$$

(2) 空集合存在公理 存在不含任何元素的集合(空集  $\Phi$ )。

$$(\exists x)(\forall y)(y \notin x) \quad x \text{ 是空集 } \Phi$$

这个公理定义了集合论中第一个集合，空集  $\Phi$ ，由外延公理可知，空集是唯一的。



(3)无序对集合存在公理 对任意的集合 $x$ 和 $y$ , 存在一个集合 $z$ , 它的元素恰好为 $x$ 和 $y$ .

$$(\forall x)(\forall y)(\exists z)(\forall u)(u \in z \leftrightarrow ((u = x) \vee (u = y)))$$

在 $x = y$ 时, 这个公理构造出恰好有一个元素的集合, 如 $\{\Phi\}$ 和 $\{\{\Phi\}\}$ . 在 $x \neq y$ 时, 这个公理构造出两个元素的集合, 如 $\{\Phi, \{\Phi\}\}$ 和 $\{\{\Phi\}, \{\Phi, \{\Phi\}\}\}$ .



(4)并集合公理 对任意的集合 $x$ , 存在一个集合 $y$ , 它的元素恰好为 $x$ 的元素的元素,

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \leftrightarrow (\exists u)(z \in u \wedge u \in x))$$

这个公理可以由集合 $\{\{\Phi, \{\Phi\}\}, \{\Phi, \{\{\Phi\}\}\}\}$ 构造集合 $\{\Phi, \{\Phi\}, \{\{\Phi\}\}\}$ . 它解决了广义并的存在性(集合的广义并是集合). 由无序对集合存在公理和并集合公理, 可以解决两个集合并集的存在性(并集是集合).



(5)子集公理模式(分离公理模式) 对于任意的谓词公式 $P(z)$ , 对任意的集合 $x$ , 存在一个集合 $y$ , 它的元素 $z$ 恰好既是 $x$ 的元素又使 $P(z)$ 为真,

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \leftrightarrow (z \in x \wedge P(z)))$$

对一个具体的谓词(谓词常项) $P(z)$ , 子集公理模式就是一条公理, 对不同的 $P(z)$ , 它是不同的公理. 所以, 子集公理模式不是一条公理, 而是无限多条有同样模式的公理. 因此称为公理模式. 在9.7.2节将介绍用子集公理模式解决交集、差集、广义交和笛卡儿积的存在性(集合经这些运算得到的都是集合),



(6)幂集合公理 对任意的集合 $x$ , 存在一个集合 $y$ , 它的元素恰好是 $x$ 的子集,

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \leftrightarrow (\forall u)(u \in z \rightarrow u \in x))$$

公理指出幂集的存在性(集合的幂集是集合).





(7)正则公理 对任意的非空集合 $x$ ，存在 $x$ 的一个元素，它和 $x$ 不相交。

$$(\forall x)(x \neq \Phi \rightarrow (\exists y)(y \in x \wedge (x \cap y = \Phi)))$$

正则公理将在9.7.3中说明。它排除了奇异集合，防止发生悖论。



(8)无穷公理 存在一个由所有自然数组成的集合 .

$$(\exists x)(\Phi \in x \wedge (\forall y)(y \in x \rightarrow (y \cup \{y\}) \in x))$$

式中的 $x$ 是自然数集合 $N$ .在9 . 7 . 4中将说明自然数的定义和无穷公理 . 这个公理构造了第一个无限集合 .



- (9) 替换公理模式 对于任意的谓词公式  $P(x,y)$ ，如果对任意的  $x$  存在唯一的  $y$  使得  $P(x,y)$  为真，那么对所有的集合  $t$  就存在一个集合  $s$ ，使  $s$  中的元素  $y$  恰好是  $t$  中元素  $x$  所对应的那些  $y$ 。

$$(\forall x)(\exists! y)P(x,y) \rightarrow (\forall t)(\exists s)(\forall u)(u \in s \leftrightarrow (\exists z)(z \in t \wedge P(z,u)))$$

其中  $(\forall x)(\exists! y)P(x,y)$  表示

$$(\forall x)(\exists y)(P(x,y) \wedge (\forall z)(P(x,z) \rightarrow z = y))$$

符号  $(\exists! y)$  表示存在唯一的一个  $y$ 。

这也是公理模式，它包括无限多条公理，对一个具体的  $P(x, y)$ ，就有一条替换公理，



(10)选择公理 对任意的关系R, 存在一个函数F, F是R的子集, 而且F和R的定义域相等.

$$(\forall x)((\forall y)(y \in x \rightarrow y \neq \emptyset))$$

$$\wedge (\forall y)(\forall z)((y \in x \wedge z \in x \wedge y \neq z) \rightarrow (y \cap z = \emptyset))$$

$$\rightarrow (\exists u)(\forall y)(y \in x \rightarrow (\exists ! u)(u \in y \wedge u \in u))$$

也可以简写成

$$(\forall \text{关系} R)(\exists \text{函数} F)(F \in R \wedge \text{dom}(R) = \text{dom}(F))$$

这是有关函数的公理, 将在第11章介绍,



- 在10条公理中，外延公理和正则公理是描述集合性质的公理，其他公理都是判定集合存在的公理，也就是构造集合的公理，空集存在公理和无穷公理不以其他集合的存在为前提，是直接构造基本的集合。它们称为无条件的存在公理。无序对集合存在公理，并集公理、幂集公理、子集公理模式、替换公理模式和选择公理是有条件的存在公理。这6条公理都是由已知集合构造新集合的公理。其中前5条公理构造的集合是唯一的，而选择公理没有给出构造新集合的方法，它只判定了新集合的存在性。实际上可能存在多个满足要求的新集合(即存在多个要求的函数)。



- 建立公理系统时，总希望公理是彼此独立的。但在这**10**条公理中，无序对集合存在公理和子集公理模式可以由其它公理推出。加入这两条公理是为了使用方便。下面给出由其它公理导出这两个公理的简单证明。



- 已知 $u$ 和 $v$ 是集合，下面证明 $\{u, v\}$ 也是集合，由空集公理， $\Phi$ 是集合。由幂集公理， $P(\Phi) = \{\Phi\}$ 是集合， $P(\{\Phi\}) = \{\Phi, \{\Phi\}\}$ 也是集合，令集合 $t = \{\Phi, \{\Phi\}\}$ ，定义 $P(x, y)$ 为 $P(\Phi, u) = T$ ， $P(\{\Phi\}, v) = T$ ，则 $t$ 和 $P(x, y)$ 满足替换公理的前提，由替换公理得到，存在由 $u$ 和 $v$ 构成的集合 $s = \{u, v\}$ ，



- 替换公理模式中，令  $P(x, y)$  是  $p(x) \wedge (x=y)$  . 显然对任意的  $x$  存在唯一的  $y$  使  $p(x) \wedge (x=y)$  成立 . 所以替换公理模式的前提成立，则有
$$(\forall t)(\forall s)(\forall u)(u \in s \leftrightarrow (\exists z)(z \in t \wedge p(z) \wedge (z=u)))$$
即  $(\forall t)(\exists s)(\forall u)(u \in s \leftrightarrow (u \in t \wedge p(u)))$ 这就是子集公理模式，因此它是替换公理模式的特例 .



## 9.7.2 子集公理模式



- 子集公理模式是

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \leftrightarrow (z \in x \wedge p(z)))$$

子集公理模式是说，对任意的集合 $x$ ，存在 $x$ 的子集 $y$ ， $y$ 的元素 $z$ 使 $p(z)$ 为真。它主要用于下列情况。已知若干满足条件 $p(z)$ 的元素，但不知这些元素能否组成一个集合。这时只要找到一个集合 $A$ ，使这些满足条件的元素都有 $z \in A$ ，这样就可以由 $A$ 和 $p(x)$ 用分离公理得到集合

$$\{x \mid x \in A \wedge p(x)\}$$

这就是那些元素组成的集合。



下面用子集公理模式证明交集、差集、广义交和笛卡儿积的存在性。

- 定理9.7.1 对任意的集合A和B，交集  $A \cap B$  是集合，

证明 对集合A，选取  $x \in B$  为子集公理模式中的  $p(x)$ 。由子集公理存在集合

$$A_0 = \{x \mid x \in A \wedge x \in B\},$$

所以，  $A_0 = A \cap B$  是集合，



- 定理9.7.2 对任意的集合A和B, 差集A-B是集合.

证明 由集合A和谓词公式 $x \notin B$ , 依据子集公理, 存在集合

$$A_0 = \{x | x \in A \wedge x \notin B\}.$$

所以,  $A_0 = A - B$ 是集合.



- 定理9.7.3 对任意的非空集合 $A$ ，广义交 $\bigcap A$ 是集合，

证明 对非空集合 $A$ ，存在 $A_1 \in A$ 。选取公式 $(\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y)$ 为 $p(x)$ 。依据子集公理，对集合 $A_1$ 和上述公式，存在集合

$$A_0 = \{x \mid x \in A_1 \wedge (\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y)\},$$

此外  $\bigcap A = \{x \mid (\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y)\}$ 。

由 $A_1 \in A$ 和 $(\forall y)(y \in A \rightarrow x \in y)$ 可以推出 $x \in A_1$ ，所以 $A_0 = \bigcap A$ ， $\bigcap A$ 是集合。



- 定理9.7.4 对任意的集合A和B, 笛卡儿积 $A \times B$ 是集合.

证明 对任意的 $\langle x, y \rangle$ , 有

$$x \in A \wedge y \in B$$

$$\Rightarrow x \in A \cup B \wedge y \in A \cup B$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in PP(A \cup B) \quad (\text{定理 9.5.18})$$

显然  $PP(A \cup B)$  是集合, 选取公式  $p(z)$  为

$$z = \langle x, y \rangle \wedge x \in A \wedge y \in B$$

可以构造它的子集

$$\{z \mid z \in PP(A \cup B) \wedge z = \langle x, y \rangle \wedge x \in A \wedge y \in B\}$$

这就是  $A \times B$ , 所以  $A \times B$  是集合.



下面用子集公理证明一个重要结论 .

- 定理9.7.5 不存在集合A,使任一集合都是A的元素 .

证明 假设存在集合A,任一集合是A的元素 . 选 $p(x)$ 为 $x \notin x$ ,  
依据子集公理, 存在集合

$$A_0 = \{x \mid x \in A \wedge x \notin x\},$$

即

$$x \in A_0 \Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin x.$$

取  $x = A_0$ , 则有

$$A_0 \in A_0 \Leftrightarrow A_0 \in A \wedge A_0 \notin A_0.$$

如果  $A_0 \in A$ , 就有  $A_0 \in A_0 \Leftrightarrow A_0 \notin A_0$ , 这是不可能的, 所以  $A_0 \notin A$ ,  
与假设矛盾, 定理得证。



- 下面说明，为什么以前规定 $\bigcap \Phi$ 不存在？

假设 $\bigcap \Phi$ 是集合，则由广义交的定义，

$$x \in \bigcap \Phi \Leftrightarrow (\forall y)(y \in \Phi \rightarrow x \in y) .$$

因为 $y \in \Phi$ 永假，所以右式永真。于是左式 $x \in \bigcap \Phi$ 对所有 $x$ 永真，于是 $\bigcap \Phi$ 是所有集合的集合，与定理9.7.5矛盾。因此规定 $\bigcap \Phi$ 不存在，

## 9.7.3 正则公理和奇异集合



首先定义非空集合的极小元 .

- 定义9.7.1 对任意的集合A和B, 当有 $A \in B$  且 $A \cap B = \Phi$ , 就称A为B的一个极小元 .
- 例如集合 $B = \{\{\Phi\}, \{\Phi, \{\Phi\}\}\}$ , 则 $A_1 = \{\Phi\}$ 是B的极小元,  $A_2 = \{\Phi, \{\Phi\}\}$ 不是B的极小元 .
- 正则公理是说任一非空集合都有极小元 .  
$$(\forall x)(x \neq \Phi \rightarrow (\exists y)(y \in x \wedge x \cap y = \Phi))$$
- 正则公理又称为基础公理或限制公理 . 由这个公理可以推出集合的一些重要性质 .



- 定理9.7.6 对任意的集合A,  $A \notin A$ .

证明 假设存在集合A, 使 $A \in A$ , 可以构造集合{A}, 有 $A \in \{A\}$ . 由正则公理, {A}有极小元, 这只能是{A}的唯一元素A, 因此, $A \cap \{A\} = \Phi$ . 但是, 由假设 $A \in A$ , 则A与{A}有公共元A, 即 $A \cap \{A\} \neq \Phi$ . 产生矛盾. 所以, $A \notin A$ .

- 定理9.7.7 对任意的集合A1和A2有  
 $\neg(A1 \in A2 \wedge A2 \in A1)$ .

证明留作思考题,

- 定理9.7.8 对任何非空的传递集合 $A$ ，有 $\Phi \in A$ 。

证明 假设存在非空传递集合 $A$ ，有 $\Phi \notin A$ ，由正则公理， $A$ 中有极小元 $y$ ，使 $y \in A$ 且 $y \cap A = \Phi$ ，由假设 $\Phi \notin A$ ，则 $y \neq \Phi$ 。由正则公理，非空集合 $y$ 有极小元 $z$ ，使 $z \in y$ 且 $z \cap y = \Phi$ ，因为 $A$ 是传递集合，且 $z \in y$ 和 $y \in A$ ，所以 $z \in A$ ，再考虑 $z \in y$ ，则 $y \cap A \neq \Phi$ ，产生矛盾。结论得证。

- 由定理结论 $\Phi \in A$ ，可以进一步推出 $\cap A = \Phi$ ，因而 $\cap A$ 是传递集合。这是定理9.5.16的结论，

下面讨论奇异集合的有关问题 .

- 定义9 . 7 . 2 如果集合A中有集合的序列 $A_0 \in A, A_1 \in A, \dots, A_n \in A, \dots$ , 使得 $\dots, A_{n+1} \in A_n, A_n \in A_{n-1}, \dots, A_1 \in A_0$ , 或简写为  $\dots \in A_{n+1} \in A_n \in A_{n-1} \in \dots \in A_2 \in A_1 \in A_0$ , 就称A为奇异集合,



- 定理 9.7.9 奇异集合不满足正则公理，  
证明 设  $A$  为奇异集合，则  $A$  中的一些元素满足  
$$\dots \in A_{n+1} \in A_n \in A_{n-1} \in \dots \in A_2 \in A_1 \in A_0$$
于是可以构造  $A$  的非空子集  
$$B = \{A_0, A_1, \dots, A_n, \dots\},$$
假设  $B$  中有极小元  $A_i (i \geq 0)$ ，则  $A_i \in B$  且  $A_i \cap B = \Phi$ 。然而，因为  $A_{i+1} \in A_i$  和  $A_{i+1} \in B$ ，所以  $A_i \cap B \neq \Phi$ ，产生矛盾。因此  $B$  没有极小元，不满足正则公理。奇异集合  $A$  不是集合。

- 定理9.7.10 若非空集合 $A$ 不是奇异集合，则 $A$ 满足正则公理。

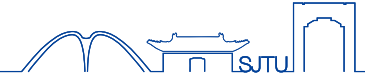
证明 假设 $A$ 中没有极小元。则对任一个 $A_0 \in A$ ，都存在 $A_1$ ，使 $A_1 \in A_0$ 且 $A_1 \in A$ 。  $A_1$ 也不是 $A$ 的极小元，应存在 $A_2$ ，使 $A_2 \in A_1$ 且 $A_2 \in A$ 。依此类推， $A$ 中应有元素 $A_0, A_1, \dots, A_n, \dots$ ，使得  $\dots \in A_{n+1} \in A_n \in A_{n-1} \in \dots \in A_1 \in A_0$

因此 $A$ 是奇异集合，与已知矛盾。所以 $A$ 中有极小元， $A$ 满足正则公理。



- 定理指出，若存在奇异集合，则不满足正则公理；若存在正则公理，则不存在奇异集合。正则公理是限制性的，它排除了奇异集合的存在，1908年提出的集合论公理中没有正则公理，1917年提出了奇异集合问题。1925年提出了正则公理，解决了奇异集合问题。

## 9.7.4 无穷公理和自然数集合



- 无穷公理给出自然数集合的存在性。下面先定义自然数，再说明无穷公理。
- 定义9.7.3 对任意的集合 $A$ ，可以定义集合 $A^+ = A \cup \{A\}$ ，把 $A^+$ 称为 $A$ 的后继， $A$ 称为 $A^+$ 的前驱。
- 定义9.7.4 集合 $0 = \emptyset$ 是一个自然数，若集合 $n$ 是一个自然数，则集合 $n+1 = n^+$ 也是一个自然数。

- 按照这个定义，可以列出各自然数

$$0 = \emptyset$$

$$1 = 0^+ = 0 \cup \{0\} = \{0\}$$

$$2 = 1^+ = 1 \cup \{1\} = \{0, 1\}$$

$$3 = 2^+ = 2 \cup \{2\} = \{0, 1, 2\}$$

...

对任一个自然数  $n+1$ ，则

$$n + 1 = n^+ = \{0, 1, \dots, n\}.$$

- 0没有元素，1有一个元素，2有两个元素，所以。这样定义自然数是合理的，很容易定义自然数间的大小关系，



- 下面讨论自然数的三歧性 .
- 定义9 . 7 . 6 对集合A, 如果对任意的集合  $A_1 \in A$  和  $A_2 \in A$ , 使
$$A_1 \in A_2, A_1 = A_2 \text{ 和 } A_2 \in A_1$$
三式中恰好有一个成立, 就称集合A有三歧性。
- 例如集合  $3 = \{0, 1, 2\}$  . 因为  $0 \in 1$ ,  $0 \in 2$ ,  $1 \in 2$ , 所以3有三歧性,
- 定理9 . 7 . 11 集合N有三歧性 . 每个自然数都有三歧性 . 对任意的自然数m和n, 有
$$m < n \vee m = n \vee m > n .$$