



集合的基数



什么是集合的基数

- 通俗地讲，集合的基数是集合的大小
- 对于有限集合，集合的基数是集合中元素的个数
- 对于无穷集合呢？如： $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ 等



自然数的定义

- 后继
- 自然数的定义
- 数学归纳法



后继

定义 设 a 为集合,称 $a \cup \{a\}$ 为 a 的后继,记作 a^+ ,即

$$a^+ = a \cup \{a\}.$$

例 考虑空集的一系列后继。

\emptyset^+	\emptyset^{++}	\emptyset^{+++}
$= \emptyset \cup \{\emptyset\}$	$= \{\emptyset\}^+$	$= \{\emptyset, \{\emptyset\}\}^+$
$= \{\emptyset\}$	$= \{\emptyset\} \cup \{\{\emptyset\}\}$	$= \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \cup \{\{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
	$= \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$	$= \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
	$= \{\emptyset, \emptyset^+\}$	$= \{\emptyset, \emptyset^+, \emptyset^{++}\}$

注意： 每个集合都是其后继的元素。
每个集合都是其后继的子集。



自然数的定义

利用后继的性质，可以考虑以**构造性**的方法用集合来给出自然数的定义，即

$$0 = \emptyset$$

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

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

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

...

$$n = \{0, 1, \dots, n-1\} \quad \dots$$

说明：如果定义 $1 = \emptyset$ ，则自然数集从1开始；
这种构造性定义没有概括出自然数的共同特征。



归纳集

定义 设 A 为集合，如果满足下面的两个条件：

(1) $\emptyset \in A$

(2) $\forall a(a \in A \rightarrow a^+ \in A)$

称 A 是归纳集。

例如： 下面的集合

$$\{\emptyset, \emptyset^+, \emptyset^{++}, \emptyset^{+++}, \dots\}$$

$$\{\emptyset, \emptyset^+, \emptyset^{++}, \emptyset^{+++}, \dots, a, a^+, a^{++}, a^{+++}, \dots\}$$

都是归纳集。



自然数 n 和自然数集 N 的定义

定义 自然数

- (1) 一个自然数 n 是属于每一个归纳集的集合。
- (2) 自然数集 N 是所有归纳集的交集。

说明：根据上述定义得到的自然数集 N 恰好由 $\emptyset, \emptyset^+, \emptyset^{++}, \emptyset^{+++}, \dots$ 等集合构成.而这些集合正是构造性方法所定义的全体自然数。

Peano公理（自然数的定义）

G. Peano 公理

自然数集合 $N=\{0, 1, 2, \dots\}$ 满足

- (1) $0 \in N$ (其中 $0 = \emptyset$)
- (2) 如果 $n \in N$, 那么 $n^+ \in N$ ($n^+ = n \cup \{n\}$)
- (3) 如果一个子集 $S \subseteq N$ 具有性质
 - a) $0 \in S$
 - b) 如果 $n \in S$, 那么 $n^+ \in S$则 $S=N$ 。

说明:

性质3称为极小性质, 它指明了自然数系统的最小性.



自然数运算

自然数都是集合，集合的运算对自然数都适用。

$$2 \cup 5 = \{0,1\} \cup \{0,1,2,3,4\} = \{0,1,2,3,4\} = 5$$

$$3 \cap 4 = \{0,1,2\} \cap \{0,1,2,3\} = \{0,1,2\} = 3$$

$$4 - 2 = \{0,1,2,3\} - \{0,1\} = \{2,3\}$$

$$2 \times 3 = \{0,1\} \times \{0,1,2\} = \{<0,0>, <0,1>, <0,2>, <1,0>, \\ <1,1>, <1,2>\}$$

自然数运算举例 (续)

$$P(1) = P(\{0\}) = \{\emptyset, \{0\}\} = \{0, 1\}$$

$$2^3 = \{0, 1\}^{\{0, 1, 2\}} = \{f \mid f: \{0, 1, 2\} \rightarrow \{0, 1\}\} = \{f_0, f_1, \dots, f_7\}$$

$$\text{其中 } f_0 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 0 \rangle\}$$

$$f_1 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$$

$$f_2 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 0 \rangle\}$$

$$f_3 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$$

$$f_4 = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 0 \rangle\}$$

$$f_5 = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$$

$$f_6 = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 0 \rangle\}$$

$$f_7 = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$$



基数

- 等势, 优势, 劣势, 绝对优势, 绝对劣势
- Cantor定理, Schröder-Bernstein定理
- 基数(势), \aleph_0 , \aleph
- 有穷集, 无穷集, 可数集(可列集)
- 基数运算



两个基本过程

- **匹配**(matching): 多少,大小(基数)----双射

$$\{a\} \rightarrow \{0\}=1$$

$$\{a,b\} \rightarrow \{0,1\}=2$$

$$\{a,b,c\} \rightarrow \{0,1,2\}=3\dots$$

- **计数**(counting): 首尾,先后(序数)----良序

$$0 \rightarrow 1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow \dots$$

$$a \rightarrow b$$

$$c \rightarrow b \rightarrow a$$

.....

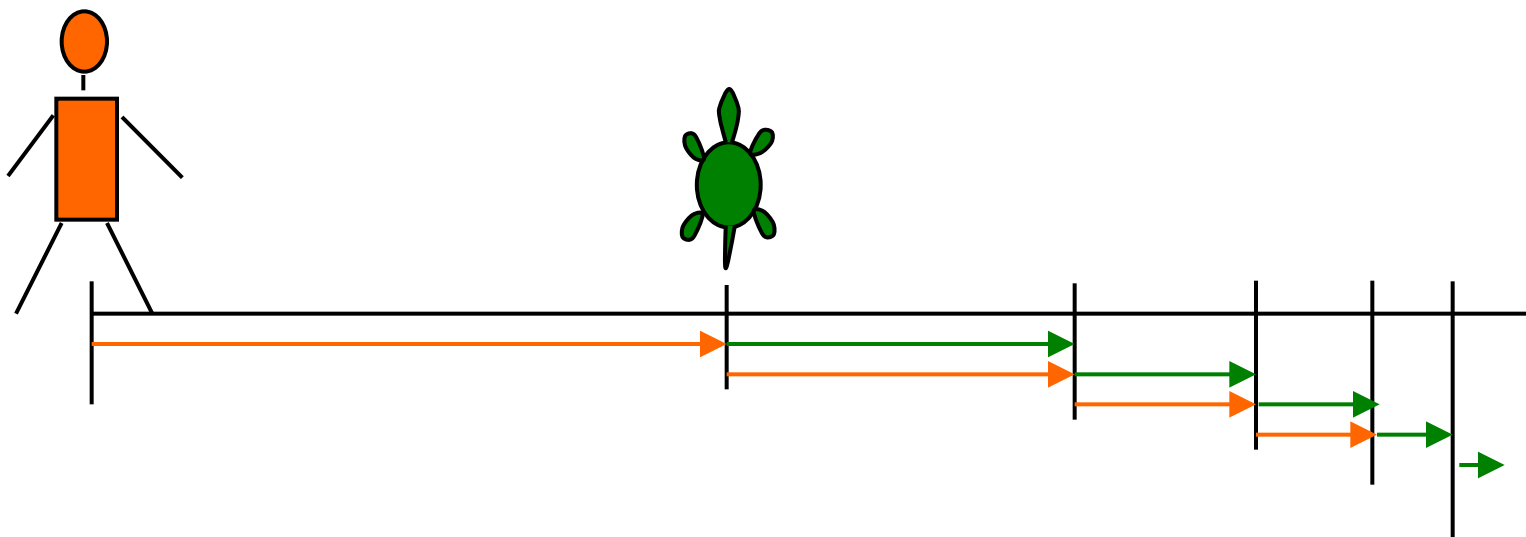


无穷之迷

- 许多关于无穷的悖论
- 无穷是否“存在”？人是否“理解”无穷？
- 无穷大, 无穷小, 无限可分性
- 极限
- 有穷与无穷的区别？

芝诺悖论(Zeno's paradox)

- **芝诺悖论**: 阿基里斯(Achilles)追不上乌龟
 - 阿基里斯比乌龟快一倍
 - 乌龟在阿基里斯前面起跑



最快的阿基里斯(Achilles)追不上最慢的乌龟!



对应

实际生活中，自然数用以计数。任意一个自然数都可以视为集合的名。

以3为例。

$\{0,1,2\}$, $\{\text{Mary, John, Tom}\}$

$\{\text{北京, 上海, 广州}\} \dots$

共同特点：这些集合的元素都可以与集合 $\{0,1,2\}$ 存在一一对应，且其任意两个集合的元素之间也存在一一对应。

注意：对应是集合之间进行比较的一个非常重要的概念， A 与 B 一一对应，即存在双射函数 $f: A \rightarrow B$ 。

等势(same cardinality)

- **等势**: $A \approx B \Leftrightarrow \exists \text{ 双射 } f: A \rightarrow B$
- **优势,劣势**: $A \leq \bullet B \Leftrightarrow \exists \text{ 单射 } f: A \rightarrow B$
 $\Leftrightarrow B \text{ 比 } A \text{ 优势} \Leftrightarrow A \text{ 比 } B \text{ 劣势}$
- **绝对优势,绝对劣势**:
 $A < \bullet B \Leftrightarrow A \leq \bullet B \wedge A \not\approx B$
 $\Leftrightarrow B \text{ 比 } A \text{ 绝对优势}$
 $\Leftrightarrow A \text{ 比 } B \text{ 绝对劣势}$

等势关系是等价关系

- **自反**: $A \approx A$

$$I_A : A \rightarrow A \text{ 双射}$$

- **对称**: $A \approx B \Rightarrow B \approx A$

$$f : A \rightarrow B \text{ 双射} \Rightarrow f^{-1} : B \rightarrow A \text{ 双射}$$

- **传递**: $A \approx B \wedge B \approx C \Rightarrow A \approx C$

$$f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow C \text{ 双射} \Rightarrow g \circ f : A \rightarrow C \text{ 双射}$$

证明等势 \Leftrightarrow 构造双射

- 直接构造双射:

$$N \times N \approx N, R \approx (0,1), [0,1] \approx (0,1), (0,1) \approx 2^N$$

$$P(A) \approx 2^A, A \rightarrow (B \rightarrow C) \approx (A \times B) \rightarrow C$$

- 间接构造双射:

$$\text{传递性: } A \approx B \wedge B \approx C \Rightarrow A \approx C$$

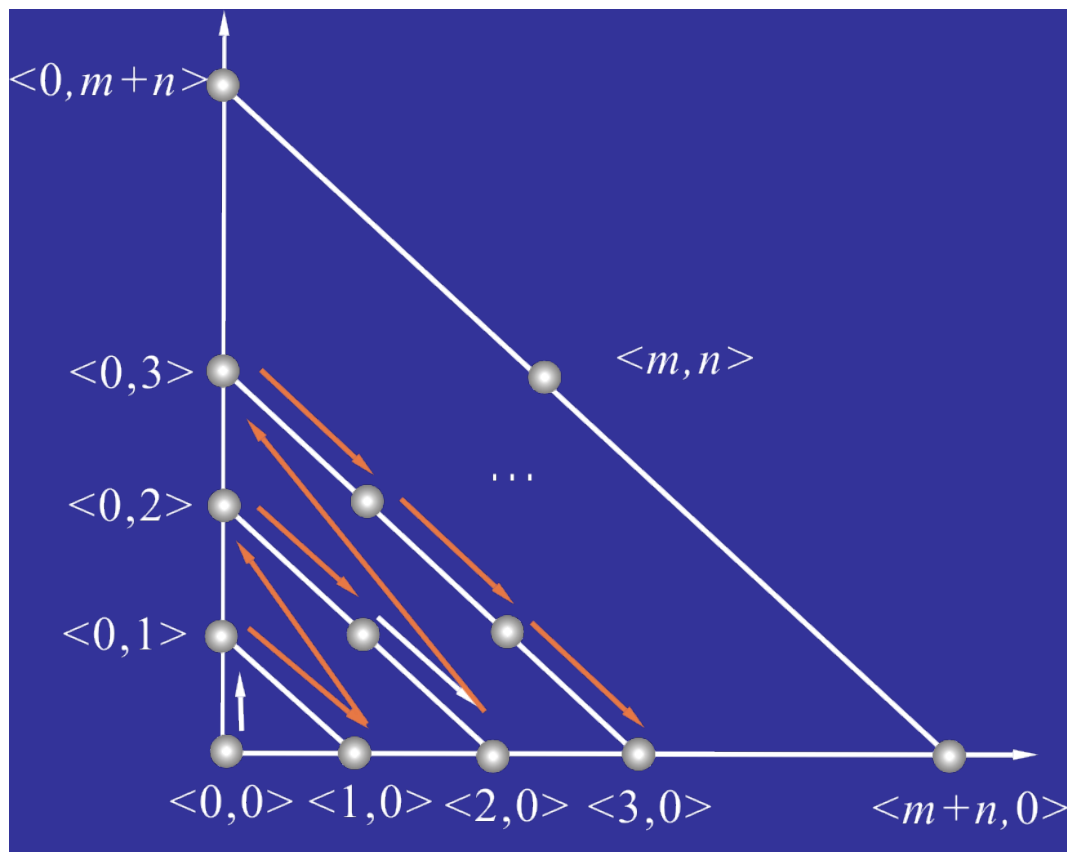
$$\text{S-B定理: } A \leq \bullet B \wedge B \leq \bullet A \Rightarrow A \approx B \text{ (伯恩斯坦定理)}$$


$$\mathbb{Z} \approx \mathbb{N}$$

$$f(n) = \begin{cases} 2n & n \geq 0 \\ 1 - 2n & n < 0 \end{cases}$$

则 f 是 \mathbb{Z} 到 \mathbb{N} 的双射函数。从而证明了 $\mathbb{Z} \approx \mathbb{N}$ 。

$$N \times N \approx N$$



双射函数

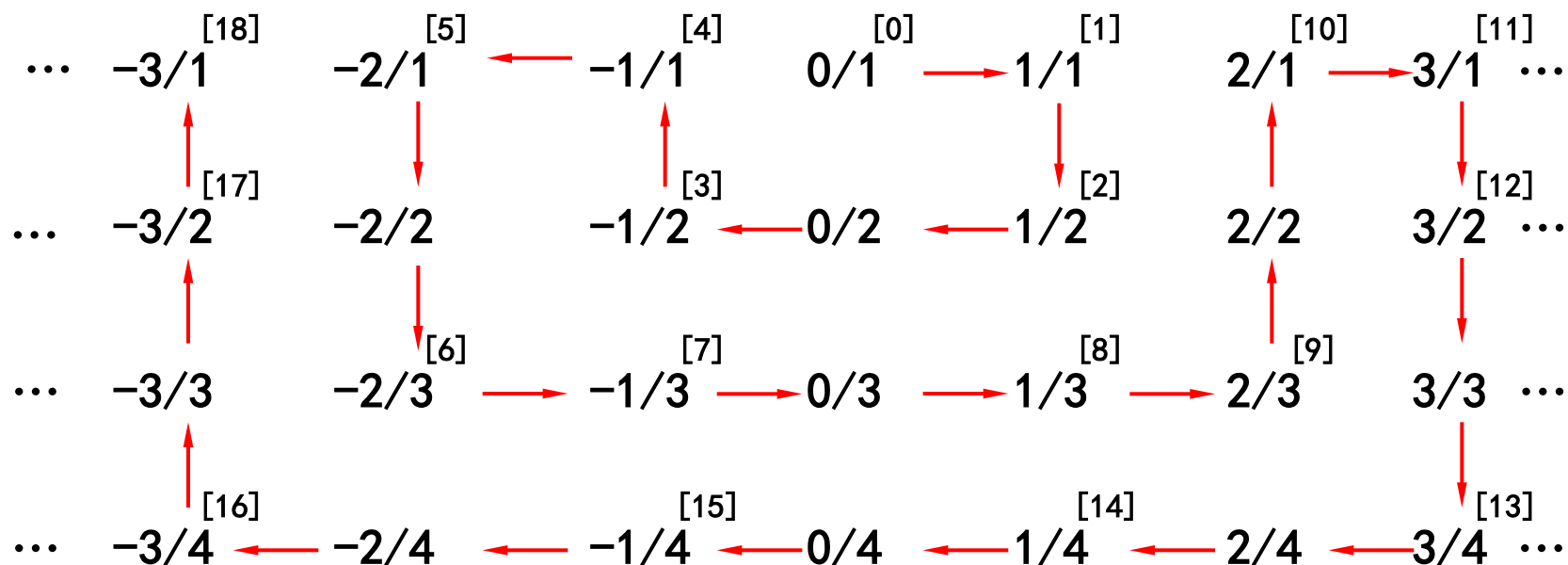
$$f(< x, y >) = \frac{(m + n + 1)(m + n)}{2} + (m + 1)$$



$$\mathbb{N} \approx \mathbb{Q}$$

把所有形式为 p/q (p, q 为整数且 $q > 0$) 的数排成一张表。

以 $0/1$ 作为第一个数，按照箭头规定的顺序可以“数遍”表中所有的数。计数过程中必须跳过第二次以及以后各次所遇到的同一个有理数。





$(0,1) \approx \mathbb{R}$

实数区间 $(0,1)=\{x \mid x \in \mathbb{R}, 0 < x < 1\}$

令双射函数: $f(x) = \operatorname{tg} \frac{2x-1}{2} \pi$

则 f 是 $(0,1)$ 到 \mathbb{R} 的双射函数。即 $(0,1) \approx \mathbb{R}$.



$$[0,1] \approx (0,1)$$

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2^2} & \frac{1}{2^3} & \cdots \frac{1}{2^n} & \cdots \\
 \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \cdots \downarrow & \cdots \\
 \frac{1}{2} & \frac{1}{2^2} & \frac{1}{2^3} & \frac{1}{2^4} & \frac{1}{2^5} & \cdots \frac{1}{2^{n+2}} & \cdots
 \end{array}$$

双射函数 $f: [0,1] \rightarrow (0,1)$, $f(x) = \begin{cases} 1/2 & x=0 \\ 1/2^2 & x=1 \\ 1/2^{n+2} & x=1/2^n \\ x & \text{其他}x \end{cases}$


$$[0,1] \approx [a,b]$$

对任何 $a, b \in \mathbb{R}$, $a < b$, 证明 $[0,1] \approx [a,b]$ 。

双射函数 $f: [0,1] \rightarrow [a,b]$, $f(x) = (b-a)x + a$ 。

TH 5.2 $P(A) \approx 2^A$

证明: 令 $f: P(A) \rightarrow 2^A$, $\forall B \in P(A)$, $f(B) = \chi_B$, 其中 χ_B 是 B 的特征函数, $\chi_B: A \rightarrow \{0,1\}$

(1) 证 f 是单射. 设 $B_1 \neq B_2$, 则 $\exists x \in A$, $\chi_{B_1}(x) \neq \chi_{B_2}(x)$, 故 $\chi_{B_1} \neq \chi_{B_2}$. 即 $f(B_1) \neq f(B_2)$.

(2) 证 f 是满射. 任给 $g: A \rightarrow \{0,1\}$, 令

$B = \{ x \in A \mid g(x) = 1 \} \subseteq A$, 则 $\chi_B = g$, 即 $f(B) = g$

回忆:

$$2^A = A \rightarrow 2 = A \rightarrow \{0,1\} = \{ f \mid f: A \rightarrow \{0,1\} \} \text{ (全函数)}$$



证明不等势: 归纳法, 对角化

- $n, m \in N \wedge n \neq m \Rightarrow n \approx m$
- $N \not\approx P(N)$
- $A \not\approx P(A)$

Cantor定理

Cantor定理:

(1) $N \not\approx R$ ($N < \bullet R$)

(2) 设 A 为任意集合,则 $A \not\approx P(A)$. ($A < \bullet P(A)$)

证明: (2) (反证) 假设存在双射 $f:A \rightarrow P(A)$, 令

$$B = \{ x \in A \mid x \notin f(x) \}$$

则 $B \in P(A)$.

因 f 是双射, 令 $f(b)=B$, 则

$$b \in B \Leftrightarrow b \notin f(b) \Leftrightarrow b \notin B,$$

矛盾



对角化(diagonalization)

- **Cantor定理(1874):** 在全体自然数的幂集与全体自然数之间不存在一一对应.

证明: (反证)假设存在这样的一一对应. 于是可以列举全体自然数的幂集:

$$S_0, S_1, S_2, \dots$$



$$\forall n \in \mathbb{N}, n \in S_n ?$$

	0	1	2	3	4	5 ...
S_0	否	是	是	否	是	是 ...
S_1	否	是	否	否	是	否 ...
S_2	否	否	否	否	否	否 ...
S_3	是	否	是	否	是	否 ...
S_4	是	是	是	是	是	是 ...
S_5	否	是	否	否	否	是 ...
...						



对角化(diagonalization)

证明(续): 构造 “对角化集” S_d :

$$S_d = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin S_n \},$$

显然 $S_d \notin \{ S_0, S_1, S_2, \dots \}$,

这是因为 $n \in S_d \Leftrightarrow n \notin S_n \ (\forall n \in \mathbb{N})$.

但是 $S_d \in \{ S_0, S_1, S_2, \dots \}$,

这是因为 S_0, S_1, S_2, \dots 是对全体自然数的幂集的列举, 矛盾!



有穷集, 无穷集

- **有穷集(finite set):** 不能与自身**真子集**建立双射的集合。
- **无穷集(infinite set):** 可以与**自身真子集**建立双射的集合。无穷集也称**无限集**。
- **Bernhard Bolzano(1781~1848),**
 - Czech人, 1851, “paradoxes of the infinite”
 - 首次使用 “set”一词
 - 给出无穷集的上述定义



基数(cardinality)

基数: $|A|$, 或 $\text{card } A$, 满足5条约定(公理)

1. $\text{card } A = \text{card } B \Leftrightarrow A \approx B$
2. A 为有穷集, 则 $\text{card } A = n$, 其中 $A \approx n$ (n 是唯一的)
3. $\text{card } N = \aleph_0$
4. $\text{card } R = \aleph$
5. $0, 1, 2, \dots, \aleph_0, \aleph$, 都是基数, $\{0, 1, 2, \dots\}$ 是有穷基数
 $K_0 = \{\emptyset\}, K_1 = \{x | \text{card } x = 1\}, K_\kappa = \{x | \text{card } x = \kappa\}$

基数的比较

设 κ, λ 为基数, A, B 为集合, $\text{card } A = \kappa, \text{card } B = \lambda$, 规定:

- $\kappa \leq \lambda \Leftrightarrow A \leq \bullet B$
- $\kappa < \lambda \Leftrightarrow A < \bullet B$
- $\kappa = \lambda \Leftrightarrow A \approx B$
- **例:** $0 \leq \kappa$. 设 $\text{card } A = \kappa$, 单射 $\emptyset: \emptyset \rightarrow A$.
 A 非空时, $0 < \kappa$.
- $n \leq \aleph_0$.
- $\text{card } A < \text{card } P(A)$.



S-B定理

- **Schröder-Bernstein定理:**

(1) 设A和B是两个集合

$$A \leq \bullet B \wedge B \leq \bullet A \Rightarrow A \approx B$$

(2) 设 κ, λ 为两个基数,

$$\kappa \leq \lambda, \quad \lambda \leq \kappa \Rightarrow \kappa = \lambda.$$

- 该定理为证明集合基数相等提供了有力的工具.
- 构造两个单射函数 $f: A \rightarrow B$, $g: B \rightarrow A$, 证明 $K[A] = K[B]$.
- 比直接构造A到B的双射函数简单。



可数集(enumerable set)

■ 可数集(可列集): $\text{card } A \leq \aleph_0$.

有穷可数集: $\text{card } A = n, (\forall n \in \mathbb{N})$

无穷可数集 A : $\text{card } A = \aleph_0$.

定理15: A 是无穷可数集 $\Leftrightarrow A = \{a_1, a_2, \dots\}$

TH.16: 可数集的子集是可数集

TH.17: 可数个可数集的并是可数集

TH.18: A 是无穷集 $\Rightarrow P(A)$ 不是可数集.



基数运算

- 设 κ, λ 为基数, K, L 为集合, $\text{card } K = \kappa, \text{card } L = \lambda$, 规定
 - (1) $\kappa + \lambda = \text{card}(K \cup L)$, 其中 $K \cap L = \emptyset$
 - (2) $\kappa \times \lambda = \text{card}(K \times L)$
 - (3) $\kappa^\lambda = \text{card}(L \rightarrow K)$
- $\kappa \times \lambda$ 也记作 $\kappa \bullet \lambda$, 或 $\kappa \lambda$

基数运算

定理19: 设 K_1, K_2, L_1, L_2 为集合, $K_1 \approx K_2$, $L_1 \approx L_2$, 则

(1) 若 $K_1 \cap L_1 = K_2 \cap L_2 = \emptyset$, 则 $K_1 \cup L_1 \approx K_2 \cup L_2$

(2) $K_1 \times L_1 \approx K_2 \times L_2$

(3) $K_1 \rightarrow L_1 \approx K_2 \rightarrow L_2$. #

证明: 构造双射函数。

设双射函数 $f: K_1 \rightarrow K_2, g: L_1 \rightarrow L_2$.

如何构造三个双射函数? 并给出证明。



基数运算

定理20: (1) $2^{\text{card} A} = \text{card } P(A)$

(2) $\kappa < 2^\kappa$.

推论: (1) $\text{card } P(\mathbb{N}) = 2^{\aleph_0}$

(2) $\text{card } P(\mathbb{R}) = 2^{\aleph}$

(3) $\aleph = 2^{\aleph_0}$.



基数运算

定理21: 设 κ, λ, μ 为基数

$$(1) \kappa + \lambda = \lambda + \kappa$$

$$(2) (\kappa + \lambda) + \mu = \lambda + (\kappa + \mu)$$

$$(3) \kappa \bullet (\lambda + \mu) = (\kappa \bullet \lambda) + (\kappa \bullet \mu)$$

$$(4) \kappa^{\lambda + \mu} = \kappa^{\lambda} \bullet \kappa^{\mu}$$

$$(5) (\kappa \bullet \lambda)^{\mu} = \kappa^{\mu} \bullet \lambda^{\mu}$$

$$(6) (\kappa^{\lambda})^{\mu} = \kappa^{\lambda \bullet \mu}.$$



基数运算

定理22: 设 $\kappa \leq \lambda$, μ 为基数

(1) $\kappa + \mu \leq \lambda + \mu$

(2) $\kappa \cdot \mu \leq \lambda \cdot \mu$

(3) $\kappa^\mu \leq \lambda^\mu$

(4) $\mu^\kappa \leq \mu^\lambda$, 其中 κ, μ 不同时为 0.



基数运算

定理23: 设 κ 为无穷基数, 则 $\kappa \bullet \kappa = \kappa$.

定理24: 设 κ 为无穷基数, λ 为基数, 则

$$\kappa + \lambda = \kappa \bullet \lambda = \max\{\kappa, \lambda\}, \text{ (其中 } \lambda \neq 0 \text{)}$$

推论: $\kappa + \kappa = \kappa \bullet \kappa = \kappa$.

定理25: 设 κ 为无穷基数, 则 $\kappa^\kappa = 2^\kappa$.

关于基数的说明

- 将基数按从小到大的顺序排列得到：

$0, 1, 2, \dots, n, \dots, \aleph_0, \aleph, \dots$

其中， $0, 1, 2, \dots, n, \dots$ 是全体自然数，是**有限基数**。
 \aleph_0, \aleph, \dots 是**无限基数**，

- $K[A] < K[P(A)]$ ，这说明**不存在最大的基数**。 \aleph 后面还有**更大的基数**，如 $K[P(R)]$ 等。
- \aleph_0 是最小的无限基数。
- **连续统假设**：假设 \aleph 是大于 \aleph_0 的最小基数。

上述问题目前尚未解决，但是该假设与集合论公理体系互相独立。

- $\text{card} N = \text{card } Z = \text{card } Q = \text{card } N \times N = \text{card } Z \times Z = \aleph_0$
- $K\left[\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i\right] = \aleph_0, \quad K\left[A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \times \dots\right] = \aleph_0, \quad \text{where } K[A_i] = \aleph_0,$
- $\text{card} R = \text{card } [a, b] = \text{card}(c, d) = \text{card } [e, f) = \text{card } (g, h] = \text{card } \{0, 1\}^N = \text{card } P(N) = \text{card } N^N = \text{card } R \times R = \aleph$
- $\text{card} A < \text{card } P(A), \text{card } P(A) = \text{card } \{0, 1\}^A$
- 设A为有限集, 则 $\text{card } A < \aleph_0 < \aleph$
 设A为无限集, 则 $\aleph_0 \leq \text{card } A$
- $\text{card } A = \aleph_0, M \subseteq A, \text{card } M = n$, 则 $\text{card } A - M = \aleph_0$,
 $\text{card } B \geq \aleph_0, \text{card } C \leq \aleph_0, C \subseteq B$, 则 $\text{card } B - C = \text{card } B$
 $B \cup C = \text{card } B$



总结

- 等势, 优势, 劣势, 绝对优势, 绝对劣势
 - Cantor定理, Schröder-Bernstein定理
 - 基数(势): $0, 1, 2, \dots, n, \dots, \aleph_0, \aleph$
 - 有穷集, 无穷集, 可数集(可列集)
 - 基数运算
 - 作业
- 习题五: 2、11、12



作业提示

- 作业提示:

3. 先使用S-B定理证明 $[0,1] \approx [a,b]$

再证 $[0,1] \approx (0,1)$ 和 $(0,1) \approx \mathbb{R}$

11. 构造双射函数: $f:A \rightarrow \mathbb{N}$, $g:B \rightarrow \mathbb{N}$

根据基数运算求解(3)

12. 构造双设函数 $h:2^A \rightarrow 2^B$.

再由 $P(A) \approx 2^A$ 和 $P(A) \approx 2^B$ 证得.