



第四章自然数和基数

4.1 自然数及数学归纳法

4.2 基数

定理: 若 A, B 为二集合, 则 $\#(B) \leq \#(A)$ 当且仅当存在从 A 到 B 的满射。

证明: (充分性) 设 $f: A \rightarrow B$ 为满射, 则 f 有右逆 $g: B \rightarrow A$ 使得 $f \circ g = I_B$ 。

又因为 I_B 是单射, 所以 g 是单射, 故 $\#(B) \leq \#(A)$ 。

(必要性) 若 $\#(B) \leq \#(A)$, 则有单射 $g: B \rightarrow A$, 因此 g 有左逆 $f: A \rightarrow B$, 使得 $f \circ g = I_B$ 。

又因为 I_B 是满射, 所以 f 是满射。

□ 问题: 若 A, B 为二集合, 如何证明 $\#(A) = \#(B)$?

例: $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ 是可数集。

	0	1	2	3	4	5	6	7...
0	0	1	3	6	10	15		
1	2	4	7	11	16			
2	5	8	12	17				
3	9	13	18					
4	14	19						
5	20							
6								
7								
...								

证明:

(1) 构造一个矩阵 $(a_{ij})_{\mathbb{N} \times \mathbb{N}}$, 其中, $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ 中的序偶 $\langle i, j \rangle$ 为矩阵中元素 a_{ij} 的位置坐标。

(2) 如图所示, 把 \mathbb{N} 中元素按顺序放入矩阵

(3) a_{ij} 所在的斜线共有 $i+j+1$ 个元素

(4) a_{ij} 的值是 a_{ij} 所在的斜线左方的所有行上的元素的个数再加上 i , 即

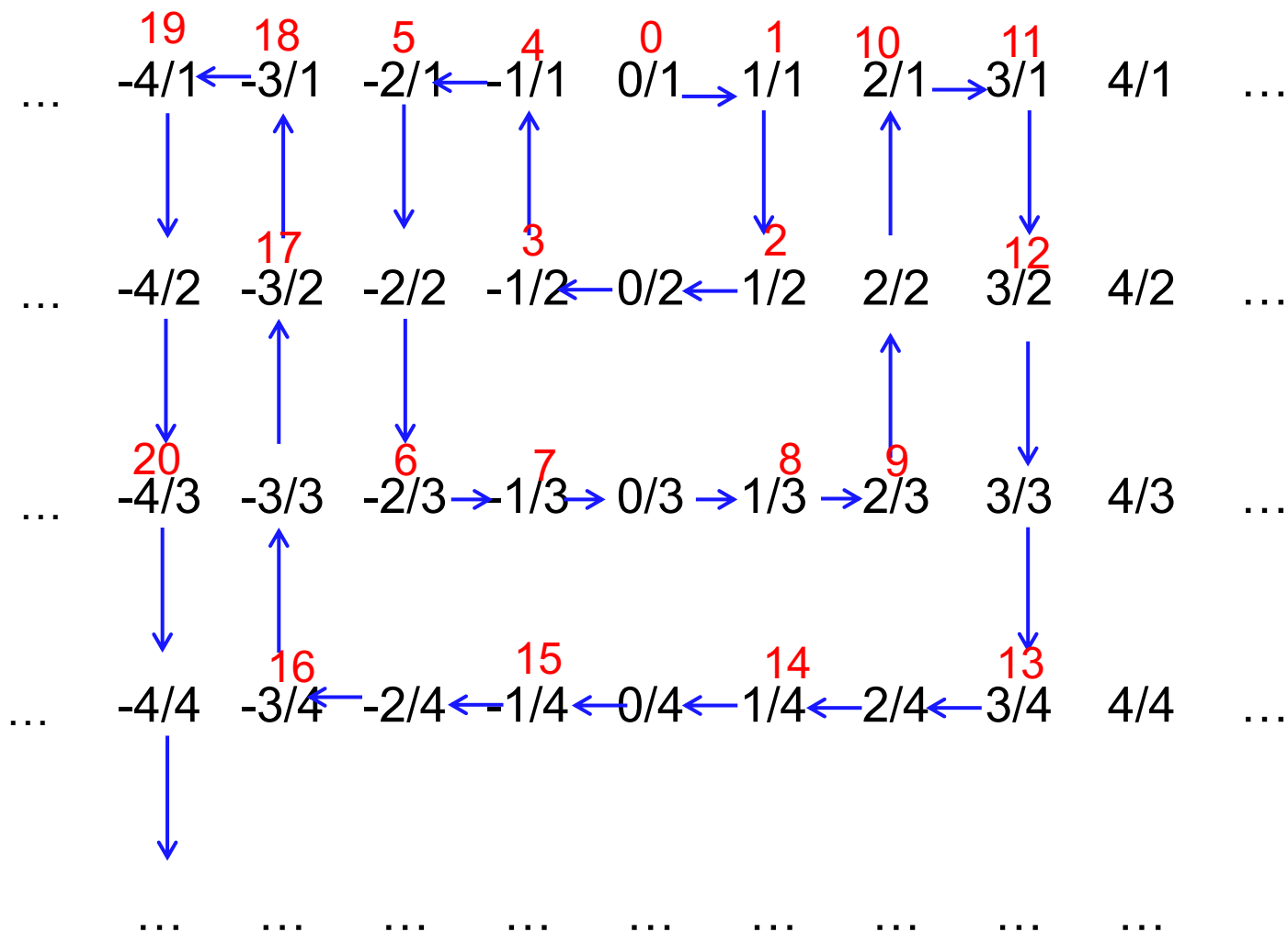
$$a_{ij} = 1 + 2 + \dots + (i+j) + i = (1+i+j)(i+j)/2 + i$$

(5) 如下定义函数 $f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 满足

$$f(i, j) = (1+i+j)(i+j)/2 + i, \quad i, j \in \mathbb{N}.$$

可证, f 是双射(补充)。因此 $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ 是可数集。

例：有理数集合 \mathbb{Q} 是可数集。



可数集:

□ \mathbb{N}

□ $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

□ \mathbb{Q}

□ \mathbb{Z}

□ 奇自然数集合

□ 偶自然数集合

□

有没有不可数集?

定理：对每个集合 A ，皆有 $\#(A) < \#(P(A))$ 。

证：(1) 定义 $g:A \rightarrow P(A)$ ，满足对任意的 $a \in A$ ， $g(a) = \{a\}$ 。

显然 g 是内射，所以 $\#(A) \leq \#(P(A))$ 。

(2) 用反证法证明： $\#(A) \neq \#(P(A))$

假设 $\#(A) = \#(P(A))$ ，则有双射 $f:A \rightarrow P(A)$ 。

令 $B = \{ a \mid a \in A \text{ 且 } a \notin f(a) \}$ ，则 $B \in P(A)$ 。

因 f 为双射，故有 $a' \in A$ 使 $f(a') = B$ 。

(a) 若 $a' \in B$ ，按照 B 的定义， $a' \notin f(a')$ ，即 $a' \notin B$ ；

(b) 若 $a' \notin B$ ，即 $a' \notin f(a')$ 。而按 B 的定义， $a' \in B$ 。

得， $a' \in B$ 当且仅当 $a' \notin B$ ，矛盾。

故假设错误，所以必有 $\#(A) \neq \#(P(A))$ 。

由 (1) 和 (2) 知， $\#(A) < \#(P(A))$ 。

□ $\#(N) < \#(P(N))$

□ 记 $\#(\mathbf{P}(\mathbf{N})) = \aleph$

□ $\aleph_0 < \aleph$

□ 结论:

✓ $\#(\mathbf{R} \times \mathbf{R}) = \aleph$

✓ $\#(\mathbf{R}) = \aleph = \#(\mathbf{P}(\mathbf{N}))$

例：证明 $\#(\mathbf{R}) = \aleph = \#(\mathbf{P}(\mathbf{N}))$

证明：由于 \mathbf{R} 与 $[0,1]$ 等势，因此只需证明 $\mathbf{P}(\mathbf{N})$ 与 $[0,1]$ 等势，从而可得 $\#(\mathbf{R}) = \aleph$ 。

(1) 首先证明 $\#([0,1]) \leq \#(\mathbf{P}(\mathbf{N}))$ 。

定义 $f: \mathbf{P}(\mathbf{N}) \rightarrow [0, 1]$ 为：

(a) $f(\emptyset) = 0, f(\mathbf{N}) = 1,$

(b) $f(A) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)}{2^{i+1}}$ ，其中 $A \in \mathbf{P}(\mathbf{N})$ ，且 $A \neq \emptyset, A \neq \mathbf{N}$ 。

此时 $0 < f(A) < 1$ 。

下面证明 f 是满射。

对任意 $r \in (0, 1)$ ，假设 r 的二进制表示为 $0.a_0a_1\dots a_n\dots$ ，其中 $a_i \in \{0, 1\}$ ， $i \in \mathbf{N}$ 。则 r 的值为

$$r = a_0 \cdot \frac{1}{2} + a_1 \cdot \frac{1}{2^2} + \dots + a_n \cdot \frac{1}{2^{n+1}} + \dots$$

f 是否为内射？

如下定义集合 A_r ： $a_i = 1$ 当且仅当 $i \in A_r$ 。显然有

$f(A_r) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_{A_r}(i)}{2^{i+1}}$ 。因此 f 是满射，得 $\#([0,1]) \leq \#(\mathbf{P}(\mathbf{N}))$ 。

例：证明 $\#(\mathbb{R}) = \aleph = \#(\mathcal{P}(\mathbb{N}))$

证：(2) 下面证明 $\#(\mathcal{P}(\mathbb{N})) \leq \#[0,1]$ 。

定义 $g: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow [0,1]$ 为：

(a) $g(\emptyset)=0, g(\mathbb{N})=1,$

(b) $g(A)=\sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)}{3^{i+1}}, A \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ 且 $A \neq \emptyset, A \neq \mathbb{N}$ 。

下面证明 g 是内射。对任意集合 $A, B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ ，且 $A \neq B$ 。

(a) 显然若 A, B 中至少有一个为空集或 \mathbb{N} ，必有 $g(A) \neq g(B)$ 。

(b) 当 A, B 均不为空集或 \mathbb{N} 时，由于 $A \neq B$ ，得 $A \oplus B \neq \emptyset$ 。

对任意的 $i \in A \oplus B$ ， $\chi_{A \oplus B}(i)=1$ 当且仅当 $\chi_A(i)=1, \chi_B(i)=0$ 或 $\chi_A(i)=0, \chi_B(i)=1$ 。计算 $g(A)-g(B)=\sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)-\chi_B(i)}{3^{i+1}}$ 。

假设 i_0 是 $A \oplus B$ 的最小元素。若 $i_0 \in A$ ，则 $i_0 \notin B$ ，有

$$g(A) - g(B) \geq \frac{1}{3^{i_0+1}} - \sum_{j=2}^{\infty} \frac{1}{3^{i_0+j}} = \frac{1}{2} \frac{1}{3^{i_0+1}} > 0。$$

同理可证当 $i_0 \in B$ 时， $g(B)-g(A)>0$ 。

因此 g 是内射，得 $\#(\mathcal{P}(\mathbb{N})) \leq \#[0,1]$ 。

综上所述，得 $\#(\mathcal{P}(\mathbb{N})) = \#[0,1] = \#(\mathbb{R})$ 。

例. 证明: $\#(\mathbb{R} \times \mathbb{R}) = \aleph$

证明: 因为 $[0, 1)$ 与 \mathbb{R} 对等, 所以 $\#(\mathbb{R} \times \mathbb{R}) = \#[0, 1)^2$ 对等。

又因为 $[0, 1)$ 与 \mathbb{R} 对等, 因此, 只需证明 $[0, 1)^2$ 与 $[0, 1)$ 对等。

对任意的 $x \in [0, 1)$, 可把它表示为十进制小数,

即 $x = x_1x_2x_3\dots$, 其中 $x_i \in \{0, 1, 2, \dots, 9\}$, 如果我们不用从某位后全是“9”的十进制小数表示, 则这种表示法 is 唯一的。

(1) 定义函数 $f: [0, 1)^2 \rightarrow [0, 1)$: 任取 $x, y \in [0, 1)$, 令

$x = 0.x_1x_2x_3\dots, y = 0.y_1y_2y_3\dots$, 则令 $f(x, y) = 0.x_1y_1x_2y_2x_3y_3\dots$

显然, f 是内射, 故 $\#[0, 1)^2 \leq \#[0, 1)$ 。

(2) 定义函数 $g: [0, 1) \rightarrow [0, 1)^2$: 任取 $x \in [0, 1)$, $g(x) = \langle x, x \rangle$ 。

显然, g 是内射, 因此, $\#[0, 1) \leq \#[0, 1)^2$ 。

综上所述得 $\#[0, 1)^2 = \#[0, 1)$, 从而 $\#(\mathbb{R} \times \mathbb{R}) = \aleph$ 。

例. 证明：实数集合 \mathbf{R} 是不可数的。

证明：首先证明 $(0, 1)$ 是不可数的，由于 \mathbf{R} 和 $(0, 1)$ 是对等的，从而证明了 \mathbf{R} 是不可数的。

假设 $(0, 1)$ 是可数的，则 $(0, 1)$ 与自然数集合 \mathbf{N} 对等，于是能够把 $(0, 1)$ 中的元素排列成无穷序列 $s_0, s_1, s_2, \dots, s_n, \dots$ ，其中， $s_i \in (0, 1), i \in \mathbf{N}$ 。

而且每个 s_i 可表示成十进制小数 $s_i = 0.y_1y_2y_3\dots$ ，其中 $y_i \in \{0, 1, 2, \dots, 9\}$ 。（假设不用从某位后全是“9”的十进制小数表示。）

将 $(0, 1)$ 的元素 $s_1, s_2, s_3, \dots, s_n, \dots$ 表示成：

$$s_0 = 0.a_{11}a_{12}a_{13} \dots$$

$$s_1 = 0.a_{21}a_{22}a_{23} \dots$$

...

$$s_n = 0.a_{n1}a_{n2}a_{n3} \dots$$

...

将 $(0,1)$ 的元素 $s_1, s_2, s_3, \dots s_n, \dots$ 表示成:

$$s_0 = 0.a_{00}a_{01}a_{02} \dots$$

$$s_1 = 0.a_{10}a_{11}a_{12} \dots$$

...

$$s_n = 0.a_{n1}a_{n2}a_{n3} \dots a_{nn} \dots$$

...

证(续): 构造一个实数 $r = 0.b_0b_1b_2 \dots b_n \dots$, 其中:

$$b_j = \begin{cases} 1, & a_{jj} \neq 1 \\ 2, & a_{jj} = 1 \end{cases}, j \in \mathbb{N}$$

可得: 在小数点后第1个位置上 r 与 s_0 不同,

在小数点后第2个位置 2上 r 与 s_1 不同, ...,

在小数点后第 $n+1$ 个位置上 r 与 s_n 上不同, $n \in \mathbb{N}$.

所以 r 不同于 $s_0, s_1, s_2, \dots s_n, \dots$

这表明 $r \notin (0,1)$, 矛盾. 因此 $(0,1)$ 是不可数的.

又因为实数集合 \mathbb{R} 和集合 $(0,1)$ 是等势的, 从而 \mathbb{R} 也是不可数的.

例. 证明: 全体从 \mathbb{N} 到 \mathbb{N} 的严格单调递增函数组成的集合, 其基数大于 \aleph_0

证明: 设 F 是全体从 \mathbb{N} 到 \mathbb{N} 的严格单调递增函数组成的集合。首先证明 $\aleph_0 \leq \#(F)$, 然后证明 $\#(F) \neq \aleph_0$ 。

(1) ($\aleph_0 \leq \#(F)$) 如下定义 $f: \mathbb{N} \rightarrow F$:

对任意的 $n \in \mathbb{N}$, $f(n)$ 是 \mathbb{N} 到 \mathbb{N} 的函数, 记 $f(n)$ 为 f_n , 满足对任意的 $m \in \mathbb{N}$,

$$f_n(m) = (n+1) \cdot m。$$

显然, f_n 是从 \mathbb{N} 到 \mathbb{N} 的严格单调递增函数。

而且当 $n \neq n'$ 时, $f_n \neq f_{n'}$, 即 f 是单射。

因此, $\aleph_0 \leq \#(F)$ 。

证明(续): (2) $(\#(F) \neq \aleph_0)$ 反证法。假设 $\#(F) = \aleph_0$, 则存在双射 $g: N \rightarrow F$ 。
对任意 $n \in N$, 记 $g(n) = g_n$, 即 g_n 是从 N 到 N 的严格单调递增函数。

递归构造 $g': N \rightarrow N$

(a) $g'(0) = g_0(0) + 1;$

(b) $g'(n) = \max\{g'(n-1), g_n(n)\} + 1, n \geq 1.$

显然, g' 是 N 到 N 的严格单调递增函数。

下面证明 $g' \notin F$ 。

$g_0(0)$	$g_0(1)$	$g_0(2)$	$g_0(3)$	$g_0(4)$
$g_1(0)$	$g_1(1)$	$g_1(2)$	$g_1(3)$	$g_1(4)$
$g_2(0)$	$g_2(1)$	$g_2(2)$	$g_2(3)$	$g_2(4)$
$g_3(0)$	$g_3(1)$	$g_3(2)$	$g_3(3)$	$g_3(4)$
$g_4(0)$	$g_4(1)$	$g_4(2)$	$g_4(3)$	$g_4(4)$

可证对任意 $n \in N, g'(n) \neq g_n(n)$, 从而 g' 与 F 中的任意一个函数都不相等。

(i) 当 $n=0$ 时, $g'(0) = g_0(0) + 1 \neq g_0(0);$

(ii) 当 $k > 0$ 时, 假设 $n=k$ 时 $g'(k) \neq g_k(k)$, 当 $n=k+1$ 时,

$$g'(k+1) = \max\{g'(k), g_{k+1}(k+1)\} + 1.$$

$$\text{当 } g'(k) \geq g_{k+1}(k+1) \text{ 时, } g'(k+1) = g'(k) + 1 > g_{k+1}(k+1);$$

$$\text{当 } g'(k) < g_{k+1}(k+1) \text{ 时, } g'(k+1) = g_{k+1}(k+1) + 1 > g_{k+1}(k+1).$$

由归纳证明知, 对任意的 $n \in N, g'(n) \neq g_n(n)$, 得 g' 与 F 中的任意一个函数都不相等, 即 $g' \notin F$, 与 F 是包含所有从 N 到 N 的严格递增函数的集合矛盾。因此假设不成立, 即 $\#(F) \neq \aleph_0$, 得 $\#(F) > \aleph_0$

例. 证明: \mathbb{N} 的全体有限子集组成的集合是可数无穷集, 即其基数为 \aleph_0 。

证明: 记 \mathbb{N} 的全体有限子集组成的集合为 S , 定义函数 $f: S \rightarrow \mathbb{N}$ 为: 对 \mathbb{N} 的任意的有限子集 $S_1 = \{n_0, n_1, n_2, \dots, n_k\}$, $k \geq 0$, $f(S_1) = 2^{n_0} + 2^{n_1} + \dots + 2^{n_k}$ 。

下面证明 f 是双射。

(1) 首先证明 f 是满射。

对任意的自然数 $n \in \mathbb{N}$, n 总可以写成如下形式:

$n = 2^{i_0} + 2^{i_1} + \dots + 2^{i_k}$, 其中 i_0, i_1, \dots, i_k 都是自然数, 且 $i_0 > i_1 > \dots > i_k \geq 0$ 。

此时, 有 $f(\{i_0, i_1, \dots, i_k\}) = n$, 因此, f 是满射。

例. 证明: \mathbb{N} 的全体有限子集组成的集合是可数无穷集,
即其基数为 \aleph_0 。

证明: (2) 下面证明 f 是单射。

对 \mathbb{N} 的任意两个不同有限子集 $S_1 = \{n_0, n_1, n_2, \dots, n_k\}$ 与 $S_2 = \{m_0, m_1, \dots, m_j\}$, 有

$$f(S_1) = 2^{n_0} + 2^{n_1} + \dots + 2^{n_k}, \quad f(S_2) = 2^{m_0} + 2^{m_1} + \dots + 2^{m_j}$$

不妨假设 $n_0 > n_1 > \dots > n_k$ 且 $m_0 > m_1 > \dots > m_j$ 。

令 i 是最大的自然数, 满足 $n_{k-i} \neq m_{j-i}$, 且 $n_{k-i+1} = m_{j-i+1}, \dots, n_k = m_j$ 。

$$\text{则 } f(S_1) - f(S_2) = 2^{n_0} + \dots + 2^{n_{k-i}} - 2^{m_0} - \dots - 2^{m_{j-i}}$$

不妨设 $n_{k-i} > m_{j-i}$, 则

$$f(S_1) - f(S_2) = 2^{m_{j-i}} (2^{n_0 - m_{j-i}} + \dots + 2^{n_{k-i} - m_{j-i}} - 2^{m_0 - m_{j-i}} - \dots - 2^{m_{j-i+1} - m_{j-i}} - 1)$$

显然, $f(S_1) - f(S_2) \neq 0$ 。因此 f 为单射

综上所述, f 为双射, 得 \mathbb{N} 的全体有限子集组成的集合与 \mathbb{N} 对等, 即为可数无穷集。