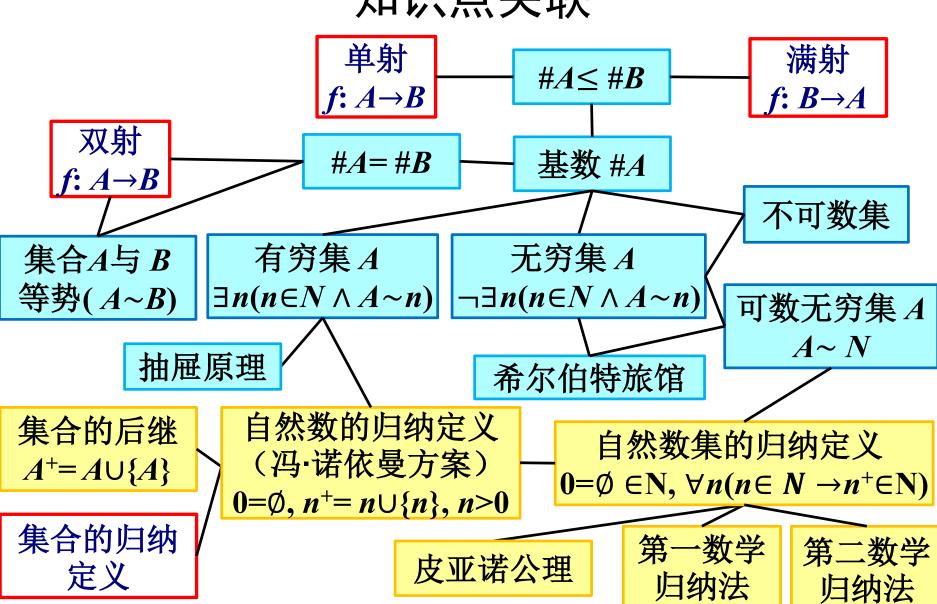
第四章自然数和基数

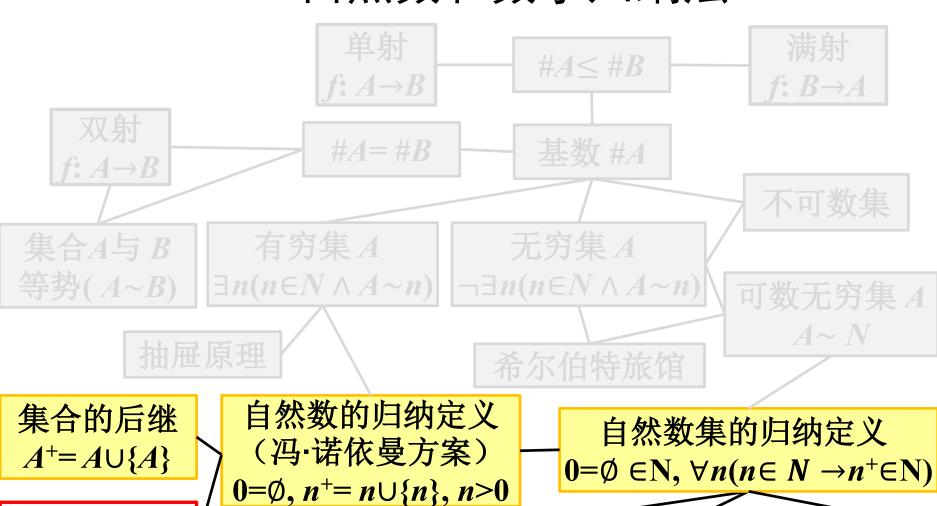
- 4.1 自然数及数学归纳法
- 4.2 基数

知识点关联



2

4.1 自然数和数学归纳法



集合的归纳 定义

皮亚诺公理

皮亚诺公理

第一数学 归纳法

第二数学归纳法

自然数的引进方法

■ 公理化方法

- □ 把"自然数"当做不能定义的原始概念,并提供一张说明"自然数"这一原始概念的公理表
- □ 最著名的自然数公理:皮亚诺公理
- □ 自然数的各种性质,包括运算、大小次序及有关的基本 定律,都可以从皮亚诺公理的推导出来

■ 构造性方法

- □ 借助集合论,把"自然数"一个一个地构造出来,
- □ 证明构造出来的"自然数"满足皮亚诺公理,因此具有 普通 自然数的一切性质

4.1.1 集合的后继

定义1(F继) 若A为集合,则称 $A \cup \{A\}$ 为A的后继,并记为 A^+ .

□ 每个集合都有唯一的一个后继.

定理1:设 A 为任意集合,则

- $(1) \varnothing^+ = \{ \varnothing \};$
- (2) $\{\emptyset\}^+ = \{\emptyset, \{\emptyset\}\};$
- $(3) A \in A^+;$
- $(4) A \subseteq A^+;$
- $(5) A^+ \neq \emptyset .$

■ 当 $A \subseteq B$ 时,不一定有 $A^+ \subseteq B^+$.

例:
$$A = \emptyset$$
, $B = \{1\}$, $A \subseteq B$.

 $A^+ = \{\emptyset\}$, $B^+ = \{1\} \cup \{\{1\}\}\} = \{1, \{1\}\}\}$,

 $A^+ \nsubseteq B^+$
 $A = \{1\}$, $B = \{1, 2\}$, $A \subseteq B$.

 $A^+ = \{1\} \cup \{\{1\}\}\} = \{1, \{1\}\}\}$,

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

 $A^+ \nsubseteq B^+$
 $A = \{1\}$, $B = \{1, \{1\}\}\}$, $A \subseteq B$.

 $A^+ = \{1, \{1\}\} = B$, $B^+ = \{1, \{1\}, \{1, \{1\}\}\}\}$,

 $A^+ \subset B^+$.

4.1.2 自然数集合的归纳定义

■ 构造自然数:冯·诺依曼(Von Neumann)方案

$$0 = \emptyset \quad 1 = 0^{+} \qquad 2 = 1^{+}$$

$$= 0 \cup \{0\} \qquad = 1 \cup \{1\} \qquad = \emptyset \cup \{\emptyset\} \qquad = \{\emptyset\} \cup \{\{\emptyset\}\} \qquad = \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \cup \{\{\emptyset, \{\emptyset\}\}\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \cup \{\{\emptyset, \{\emptyset\}\}\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} = \{\emptyset\} = \{\emptyset\}$$

7

自然数集合的归纳定义

定义2: 自然数集合 N 可用归纳定义法定义如下:

- (1) <u>0 \in N</u>,这里 $0 = \emptyset$;
- (2) 若 $n \in \mathbb{N}$,则 $n^+ \in \mathbb{N}$;
- $n^+=n\cup\{n\}$

- (3) 若 $S \subseteq \mathbb{N}$, 且满足
 - (a) $0 \in S$
 - (b) 如果 $n \in S$, 则 $n^+ \in S$ (极小化)

则 S=N.

- 对每个自然数 $n \in \mathbb{N}$, 皆有 $n \in n^+$ 及 $n \subseteq n^+$.
 - ——自然数的两个重要性质,用于定义 N 上的大小次序关系

自然数集合上的小于/大于关系

■ 对每个自然数 $n \in \mathbb{N}$, 皆有 $n \in n^+$ 及 $n \subseteq n^+$.

定义3: 若 $m, n \in \mathbb{N}$ 使 $m \in n$, 则称 $m \to T n$ (或 $n \to T m$), 记为 m < n (或 n > m).

冯·诺依曼(Von Neumann)自然数构造方案:

```
0 = \emptyset
1 = 0^{+} = \{\emptyset\} = \{0\}
2 = 1^{+} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} = \{0, 1\}
3 = 2^{+} = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\} = \{0, 1, 2\}
...
n+1 = n^{+} = \dots = \{0, 1, \dots, n\}
```

■ "小于" 关系 <是自然数集 N上的反自反、反对称、 传递的二元关系

自然数的加法、乘法

定义4 (归纳定义N上的加法运算"+"与乘法运算"·") 对任意的 $n, m \in \mathbb{N}$,令

- (1) m+0=m, $m\cdot 0=0$;
- (2) $m + n^+ = (m + n)^+, m \cdot n^+ = m \cdot n + m$.

■ 得到自然数系统 <N, +, ·>

问题: <N,+,·>是否满足皮亚诺公理?

定理 2: 若 $n \in \mathbb{N}$,则 $\bigcup n^+ = n$.

冯·诺依曼(Von Neumann)自然数构造方案:

$$0 = \emptyset$$

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

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

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

例: $U0^+ = U\{\emptyset\} = \emptyset = 0$ $U1^+ = U\{\emptyset, \{\emptyset\}\} = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = 1$

$$\begin{array}{l} \cup 2^{+} = \cup \{ \varnothing, \{ \varnothing \}, \{ \varnothing, \{ \varnothing \} \} = \varnothing \cup \{ \varnothing \} \cup \{ \varnothing, \{ \varnothing \} \} \} \\ = \{ \varnothing, \{ \varnothing \} \} = 2 \end{array}$$

定理 2: 若 $n \in \mathbb{N}$,则 $\cup n^+ = n$.

定义集合 $S = \{ n | n \in \mathbb{N} \ \text{且} \cup n^+ = n \} \subseteq \mathbb{N}$

只需证明: $S = \mathbb{N}$.

归纳证明:

定义2: 自然数集合 N 可用归纳定义法定义如下:

- (1) <u>0 \in N</u>,这里 $0 = \emptyset$;
- (2) 若 $n \in \mathbb{N}$,则 $n^+ \in \mathbb{N}$;
- (3) 若 $S \subseteq \mathbb{N}$, 且满足
 - (a) $0 \in S$
 - (b) 如果 $n \in S$, 则 $n^+ \in S$

则 S=N.

定理 2: 若 $n \in \mathbb{N}$,则 $\bigcup n^+ = n$.

(3) 若S⊆N, 且满足
(a) 0∈S
(b) 如果n∈S,则
n+∈S

证明: $\diamondsuit S = \{n | n \in \mathbb{N} \ \underline{\mathbb{I}} \cup n^+ = n \}$, 架 需证明 $S = \mathbb{N}$. (1) 显然 $S \subset \mathbb{N}$.

- (2) 只需验证S满足自然数的归纳定义中(3)的(a)与(b):
- (a) 因为 $0 \in \mathbb{N}$ 且 $\mathbb{U}0^+ = \mathbb{U}\emptyset^+ = \mathbb{U}\{\emptyset\} = \emptyset = 0$,所以 $0 \in S$.
- (b) 若 $n \in S$, 则 $n \in \mathbb{N}$ 且 $\cup n^+ = n$. 下面证明 $n^+ \in S$, 显然, $n^+ \in \mathbb{N}$, 且 $= (\cup n^+) \cup (\cup \{n^+\})$ $\cup ((n^+)^+) = \cup (n^+ \uplus \{n^+, \})$ 因为 $n \subseteq n^+$) $= n \cup n^+$

所以有 $n^+ \in S$.

山白然粉售会N的旧独完义法得 C=N 完理成立

皮亚诺(Peano)公理

朱塞佩·皮亚诺 Giuseppe Peano(1858年8月27日 - 1932年4月20日)是意大利数学家、逻辑学家、语言学家。生于斯宾尼塔,卒于都灵。他大多数生涯在意大利的都灵大学(Università degli Studi di Torino)教授数学。他是数学逻辑和集合理论的先驱,毕生致力于建立数学基础和发展形式逻辑语言,符号逻辑的奠基人,提出了著名的自然数公理化系统。



在数学基础方面他曾从不加定义的"集合"、"自然数"、"继数"与"属于"等概念出发,于1889年发表算术原理新方法提出自然数的五条公理,建立了自然数的理论。其中,第5条"归纳法公理"就是数学归纳法的原理。

一生编写了200多本书及相关资料,其主要著作有:《算术原理:用一种新方法的说明》(1889年)、同别人合著的《数学公式汇编》(Formulaire demathematiques),或译为《数学的陈述》(全5册,1894年—1908年)《微分学与积分学原理》(Calcolo differenziale e principii di calcolo integrale)《无穷小分析教程》(Lezioni di analisi infinitesimale)(2卷)《几何演算学》(Calcolo geometrico)包含了他关于数理逻辑的最早研究。

皮亚诺 (Peano) 公理

定理3:按定义2与定义4构造出来的自然数系统 < N, +, · > 满足以下的皮亚诺 (Peano) 公理: $P_1: 0 \in \mathbb{N}$; P_2 : 若 $n \in \mathbb{N}$, 则有唯一的后继 $n^+ \in \mathbb{N}$; P_3 : 若 $n \in \mathbb{N}$, 则 $n^+ \neq 0$; P_4 : 若 $n, m \in \mathbb{N} \perp n^+ = m^+, 则 n = m;$ P_{5} : 若 $S \subseteq \mathbb{N}$ 满足 (归纳原理) i) $0 \in S$ ii) 如果 $n \in S$, 则 $n^+ \in S$ 则 S=N.

皮亚诺公理体系的核心包括五个基本公理,即零元素存在性(P_1)、 无限性公理(P_2)、继承公理(P_3)、等值公理(P_4)、归纳公理(P_5),形成了一个严格而一致的逻辑框架,从而确保了算术的内部一致性和可证明性。

皮亚诺 (Peano) 公理

```
定理3:按定义2与定义4构造出来的自然数系统
< N, +, · > 满足以下的皮亚诺 (Peano) 公理:
P_1: 0 \in \mathbb{N};
P_2: 若 n \in \mathbb{N} , 则有唯一的后继 n^+ \in \mathbb{N} ;
P_3: 若 n \in \mathbb{N} , 则 n^+ \neq 0;
P_4: 若 n, m \in \mathbb{N} \perp n^+ = m^+, 则 n = m;
P_{5}: 若 S \subseteq \mathbb{N} 满足 (归纳原理)
      i) 0 \in S
       ii) 如果 n \in S,则 n^+ \in S
     则 S=N.
```

证明: P_1 , P_2 和 P_5 即为自然数集N归纳定义的 (1), (2), (3). P_3 可以从定理1 的结论(5) 直接推导出来 (对任意集合A, $A^+ \neq \emptyset$).

皮亚诺 (Peano) 公理

```
定理3:按定义2与定义4构造出来的自然数系统
\langle N, +, \cdot \rangle 满足以下的皮亚诺 (Peano) 公理:
P_1: 0 \subseteq \mathbb{N};
P_2: 若 n \in \mathbb{N} , 则有唯一的后继 n^+ \in \mathbb{N} ;
P_3: 若 n \in \mathbb{N} , 则 n^+ \neq 0;
P_{4}: 若 n, m \in \mathbb{N} \ \underline{\Pi} \ n^{+} = m^{+}, \ \underline{M} \ n = m;
P_{5}: 若 S \subseteq \mathbb{N} 满足 (归纳原理)
        i) 0 \in S
        ii) 如果 n \in S,则 n^+ \in S
     则 S=N.
```

证明: P_4 : 若 n, $m \in \mathbb{N}$ 且 $n^+ = m^+$, 则由 定理 2 可得: $n = \bigcup n^+ = \bigcup m^+ = m$.

皮亚诺(Peano)公理

定理3:按定义2与定义4构造出来的自然数系统

<N,+,·> 满足以下的皮亚诺 (Peano) 公理:

 P_1 : $0 \in \mathbb{N}$; 0 是自然数 n 都有 - 个确定的后继数 n^+

 P_2 : 若 $n \in \mathbb{N}$, 则有唯一的后继 $n^+ \in \mathbb{N}$;

 P_3 : 若 $n \in \mathbb{N}$, 则 $n^+ \neq 0$; 没有以 0 为后继的自然数

 P_4 : 若 $n, m \in \mathbb{N} \perp n^+ = m^+, \quad \text{则 } n = m;$

 P_{5} : 若 $S \subseteq \mathbb{N}$ 满足 任意两个不同的自然数,

其后继也不一样

i) $0 \in S$

ii) 如果 $n \in S$,则 $n^+ \in S$

则 S=N.

自然数集合是 满足 P_1 、 P_2 条件的极小集合

M

4.1.3 自然数的性质

- 作为集合的自然数具有的性质
- □ 三歧性: 对于任何两个自然数 n_1 , n_2 , <u>下列三式</u> <u>恰有一个成立</u>: $n_1 \in n_2$, $n_1 = n_2$, 或 $n_2 \in n_1$.
- □ 良基性: 不存在一个自然数的无限递降序列 $n_1, n_2, n_3, \dots, n_i, n_{i+1}, \dots$ 使得 $n_{i+1} \in n_i$ 由自然数的定义可知,对于每一个自然数,只有有限个比它小的自然数,并且
 - $0 \in 1 \in 2 \in 3 \in \dots$
 - $0 \subset 1 \subset 2 \subset 3 \subset \dots$



4.1.3 自然数的性质

- 作为集合的自然数具有的性质(续)
 - (1) 若*n*∈N,则 *n*∉*n*
 - (2) 若 $n, m \in \mathbb{N}$, 且 $n \in m$, 则 $n^+ \in m$ 或者 $n^+ = m$
 - (3) 若n, $m \in \mathbb{N}$,则 $n \subset m$ 当且仅当 $n \in m$.
 - (4) 若 $n, m \in \mathbb{N}$,则 $n \in m$ 当且仅当 $n^+ \in m^+$
 - (5) 若 $n \in \mathbb{N}$,则不可能有 $m \in \mathbb{N}$ 使 $n < m < n^+$

证明: 构造集合 $S=\{n\in\mathbb{N}|n\notin n\}$.

只需证明 S=N.

(3) 若 $S \subseteq N$, 且满足
(a) $0 \in S$ (b) 如果 $n \in S$, 则 $n^+ \in S$ 则S = N.

显然 $S\subseteq N$. 下面验证S满足自然数归纳定义中(3)的(a)与(b).

- (a) 因为 $0 = \emptyset \notin \emptyset$,所以 $0 \in S$.
- (b) 假设 $n \in S$,则 $n \notin n$. 下面证明 $n^+ \in S$,只需证明 $n^+ \notin n^+$.

假设 $n^+ \in n^+$,则 $\{n^+\} \subseteq n^+$.

故 $(n^+)^+ = n^+ \cup \{n^+\} \subseteq n^+$.

又由 $n^+ \subseteq (n^+)^+$, 得 $n^+ = (n^+)^+$.

因此假设不成立,即 $n^+ \notin n^+$, 得 $n^+ \in S$.

因此 S = N, 结论成立.

4.1.4 数学归纳法

```
定理3:按定义2与定义4构造出来的自然数系统
\langle N, +, \cdot \rangle 满足以下的皮亚诺 (Peano) 公理:
P_1: 0 \in \mathbb{N};
P_2: 若 n \in \mathbb{N} , 则有唯一的后继 n^+ \in \mathbb{N} ;
P_3: 若 n \in \mathbb{N} , 则 n^+ \neq 0;
P_4: 若 n, m \in \mathbb{N} \ \perp \ n^+ = m^+, \ \ \cup \ n = m;
P_5: 若 S \subseteq \mathbb{N} 满足
                                 (归纳原理)
       i) 0 \in S
       ii) 如果 n \in S, 则 n^+ \in S
     则 S=N.
```

 \square 称Peano公理的 P_5 为归纳原理,是数学归纳法的基础

第一数学归纳法

对任意 $n \in \mathbb{N}$, 令 $\mathbb{N}_n = \{0, 1, 2, ..., n-1\}$, $\overline{\mathbb{N}}_n = \mathbb{N} - \mathbb{N}_n = \{n, n+1\}$ $n+2,\ldots$

定理4 (第一数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个

$$n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$$

命题 P(n) 满足: $n \geq n_0$

- (1) P(n₀)是真;
- (2) 对任何 $n \in \overline{N}_{n_0}$, 若P(n)为真,则 $P(n^+)$ 也为真.

数學克爾法是認城为自然數集春的推理规则:

- $n_0=k>0: P(k) \land (\forall n)(n\geq k \land P(n)\rightarrow P(n+1)) \Rightarrow$ $(\forall x)(x \ge k \rightarrow P(x))$

定理4 (第一数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$,

命题 P(n) 满足:

- (1) P(n₀)是真;
- (2) 对任何 $n \in \overline{N}_{n_0}$, 若P(n)为真,则 $P(n^+)$ 也为真.

则对所有 $n \in \overline{N}_{n_0}$, P(n)皆为真.

用第一数学归纳法进行证明的步骤:

- (i) 直接验证当 $n=n_0$ 时,命题成立;
- (ii) 对任意的自然数 $k \ge n_0$ 时,假定当n=k时命题为真,证明当n=k+1时命题也真.

定理4 (第一数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个

$$n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$$

命题 P(n) 满足:

- (1) P(n₀)是真;
- (2) 对任何 $n \in \overline{N}_{n_0}$, 若P(n)为真,则 $P(n^+)$ 也为真.

则对所有 $n \in \overline{N}_{n_0}$, P(n)皆为真. 证明: 令 $S = \{ n | n \in \mathbb{N} \perp P(n_0 + n) \}$, 只需证明 $S = \mathbb{N}$.

显然有 $S \subseteq \mathbb{N}$,下面验证S满足自然数的归纳定义中(3) 的(a)与(b).

 $(a) 0 \in S$: 因为 $P(n_0)$ 为真,即 $P(n_0+0)$ 为真.

定理4 (第一数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个

$$n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$$

命题 P(n) 满足:

- (1) P(n₀)是真;
- (2) 对任何 $n \in \overline{N}_{n_0}$, 若P(n)为真,则 $P(n^+)$ 也为真.

则对所有 $n \in \overline{N}$ D(小毕为首 证明 (续): $S = \{ n | n \in \mathbb{N} \perp P(n_0 + n) \}$

因为 $n_0+n^+=(n_0+n)^+\in \mathbb{N}$ (加法运算),且 $n_0+n\in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$,由题设(2)知 $P((n_0+n)^+)$ 为真,即 $P(n_0+n^+)$ 为真,得 $n^+\in S$.



例:证明 $n < 2^n$, $n \in \mathbb{N}$

证明: 设 P(n): $n < 2^n$

- (1) 对于n=0, P(0): $0<2^0=1$, 因此P(0)为真.
- (2) 对于任意的 $m \in \mathbb{N}$,假定P(m)是真,即P(m): $m < 2^m$.
- (3) $m+1 < 2^m+1 \le 2^m+2^m = 2 \times 2^m = 2^{m+1}, \exists \exists m+1 < 2^{m+1}.$

说明P(m+1)为真.

因此 $P(m) \Rightarrow P(m+1)$,由数学归纳法,对于所有的 $n \in \mathbb{N}$, P(n)为真.



例:证明对于任何 $n \ge 4$, $2^n < n!$.

证明: 设P(n): $2^n < n$!

- (1) $P(4): 2^4 < 4!, 2^4 = 16$, 4! = 24. P(4)成立.
- (2) 设对于任何m > 4, P(m)为真, $\mathbb{P}(m)$ 为真.
- (3) $2 \times 2^{m} < 2 \times m!$, $2^{m+1} < 2 \times m! < (m+1) \times m! = (m+1)!$, $\mathbb{P}2^{m+1} < (m+1)!$

上式说明P(m+1)为真.

因此,对于所有的 $n \in \mathbb{N}$, $n \ge 4$, P(n)为真.

错误的归纳证明

例.证明若n为自然数,则n+1=n.

证明:对任意的 $k \in \mathbb{N}$,假设当n=k时命题为真,即k+1=k.从而得到(k+1)+1=k+1,即当n=k+1时命题也为真.因此由第一归纳法得知,若n为自然数,则n+1=n.

例. 证明世界上所有的人都同岁.

证明: (1) 当n=1时,因为只有一个人,他和他自己同岁,命题 为真. 归纳方法在 n=2时不成立

(2) 假定对任意的自然数k>1, 当n=k时命题为真,即任意k个人都同岁. 任取 k+1个人,假定为 $a_1, a_2, ..., a_{k+1}$. 根据假定, $a_1, a_2, ..., a_k$ 同岁, $a_2, a_3, ..., a_{k+1}$ 也同岁. 所以 $a_1, a_2, ..., a_{k+1}$ 都与 a_2 同岁,表明 $a_1, a_2, ..., a_{k+1}$ 必同岁. 因此,n=k+1时命题也为真.

第二数学归纳法

■ 一种更强形式的数学归纳法

定理5 (第二数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$, P(n)满足: $(\overline{\mathbb{N}}_{n_0} = \{n_0, n_0 + 1, n_0 + 2, \dots\})$

(1) P(n₀)是真;

(2) 对任何自然数 $n > n_0$,若当 $k \in \mathbb{N}$,且 $n_0 \le k < n$ 时P(k)为真,则P(n)也为真.

则对所有 $n \in \overline{N}_{n_0}$, P(n)皆为真.

第一数学归纳法:对任何 $n \ge n_0$,若P(n)为真,则 $P(n^+)$ 也为真

第二归纳法的证明步骤:

- (i)直接验证当 $n=n_0$ 时,命题为真;
- (ii)对任意的自然数 $n > n_0$ 时,假定对任意的自然数 k,当 $n_0 \le k < n$ 时命题皆真,证明当k = n时命题也真.

定理5 (第二数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$, P(n)满足:

- (1) $P(n_0)$ 是真;
- (2) 对任何自然数 $n > n_0$,若当 $k \in \mathbb{N}$,且 $n_0 \le k < n$ 时P(k)为真,则P(n)也为真.

则对所有 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$, P(n)皆为真.

证明: 对每个 $n \in \overline{N}_{n_0}$, 用Q(n)表示以下命题:

如果 $k \in \mathbb{N}$, 且 $n_0 \le k \le n$, 则P(k)皆真.

下面验证Q(n)满足第一归纳法的条件.

- (i) 因为 $Q(n_0)$ 就是 $P(n_0)$, 所以由(1)知, $Q(n_0)$ 为真;
- (ii) 对于任意 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$,假定Q(n)为真,即 $k \in \mathbb{N}$ 且 $n_0 \le k \le n$ 时P(k)皆真.下面证明 $Q(n^+)$ 为真.

定理5 (第二数学归纳法): 设 $n_0 \in \mathbb{N}$. 若对每个 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$, P(n)满足:

- (1) $P(n_0)$ 是真;
- (2) 对任何自然数 $n > n_0$,若当 $k \in \mathbb{N}$,且 $n_0 \le k < n$ 时P(k)为真,则P(n)也为真.

则对所有 $n \in \overline{\mathbb{N}}_{n_0}$, P(n)皆为真.

Q(n): 如果 $k \in \mathbb{N}$, 且 $n_0 \le k \le n$, 则P(k)皆真

证明(续): 因为没有 $m \in \mathbb{N}$ 能使 $n < m < n^+$,因此由归纳假设,当 $n_0 \le k < n^+$ 时,P(k)也皆真.

从而由题设(2)知 $P(n^+)$ 为真,即 $Q(n^+)$ 为真.

根据第一归纳法,由(i), (ii)知,对任意的 $n \in \overline{N}_{n_0}$, Q(n)皆为真.

从而由Q(n)的定义知,对任意的 $n \in \overline{N}_{n_0}$,P(n)皆为

例.证明:任意的整数 $n \ge 2$ 都能写成质数的乘积.

证明: 使用第二数学归纳法,对n进行归纳证明.

- (1) n=2时,因为2是质数,2本身就是质数的乘积;
- (2) 假设对每个自然数 k, 当 $2 \le k < n$ 时,k都能写成质数的乘积,下面证明n也能写成质数的乘积。

分两种情况:

- (a) 若n是质数, 显然它就是一个质数的乘积.

由归纳假设知,a和b都可写成质数的乘积,所以n也能写成质数的乘积.

根据第二数学归纳法结论成立.

- 例. 设有两个口袋,分别装有m个球和n个球,且 m>n.今 有二人进行取球比赛,其比赛规则如下:
- (1) 二人轮流从口袋里取球,每次只准一个人取;
- (2)每人每次只能从一个口袋里取且至少得取出一个球,多取不限;
- (3) 最后取完口袋里的球者为获胜者.

试证明: 先取者总能获胜.

证明:关于n进行第二数学归纳法证明.

- (1) 当n=0时,仅一个口袋里有球,先取者全部取出即胜,此时命题为真.
- (2) 对任意的自然数n>0,假定对任意的自然数k< n,命题为真.



证明(续):

(3) 当k=n时,

因为m>n,所以,先取者可以<u>从装有m个球的口袋里</u>取出 m-n个球,此时两个口袋都只有n个球.

后选者需要从一个口袋里取出至少一个球.

所以先取者再取时,一个口袋里有n个球,另一个口袋里不足n个球.

根据归纳假设,先取者总能获胜,即当k=n时,命题为真.

二重归纳原理

设 i_0,j_0 ∈N. 假定对任意自然数 $i \ge i_0$ 及 $j \ge j_0$ 皆有命题P(i,j)满足:

- (1) $P(i_0,j_0)$ 为真;
- (2) 对任意自然数 $k \ge i_0$ 及 $l \ge j_0$, 若P(k, l) 为真,则P(k+1, l) 和 P(k, l+1)皆真.

则对任意自然数 $i \ge i_0$ 及 $j \ge j_0$, P(i,j) 皆真.

证明: (第一归纳法)

对于每个 $i \ge i_0$, 令Q(i)表示命题: 对于任意 $j \ge j_0$, P(i,j) 皆为真.

下面验证: Q(i)满足第一归纳法的条件.

- (i) $Q(i_0)$ 为真(为此对j施用第一归纳法):
 - (a) $P(i_0, j_0)$ 为真;
- (b) 若 $P(i_0, j)$ 为真,则 $P(i_0, j+1)$ 为真;由归纳法可知, $Q(i_0)$ 为真.
- (ii)若Q(i)为真($i \ge i_0$),即对于任意 $i \ge i_0$, $j \ge j_0$,P(i,j)为真.

则对于任意 $j \ge j_0$,P(i+1,j)为真,即Q(i+1)为真.

由(i)和(ii)可知,对于任意 $i \ge i_0$, Q(i)皆真.

所以,对于任意 $i \ge i_0$, $j \ge j_0$,P(i,j)为真.



思考题

1.设n, m都是正整数,用二重数学归纳法证明方程 $x_1+x_2+...x_m=n$

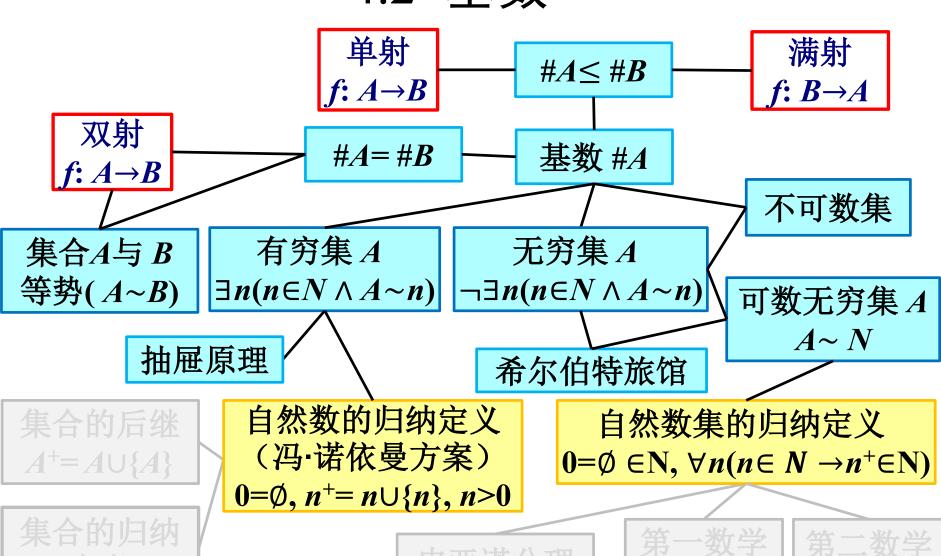
的非负整数解的个数为 C_{n+m-1}^n .



小结

- 1. 集合的后继
- 2. 自然数集合的归纳定义
- 3. 自然数的性质
- 4. 第一、二数学归纳法





- 对任意两个有穷集合A和B,如何知道A和B中哪个<u>含有</u>更多的元素?
 - 1. 计数法: 先数出它们的元素个数, 再加以比较.
 - 2. 一一对应法:每次各取一,看哪个集合最先取完.
- 对无穷集,计数法失效
- 而一一对应法可应用于无穷集

问题: 如何定义一个集合中元素个数?

- 有穷集: 与某个自然数之间建立一个双射
- 可数无穷集:与自然数集之间建立一个双射

4.2.1 等势



4.2.1 等势

定义5: 设A 和 B 为两个集合,若存在<u>从 A 到 B 的双射</u>,则称 A 和 B 对等,或称 A 和 B 等势,记为 $A \sim B$.

例: 1. 设集合E = {0, 2, 4, ...},即E是非负偶数集.

令 $f: N \to E$ 为: f(n) = 2n, 其中 $n \in N$,

显然, f为双射, 故 $N \sim E$.

2. 设集合O = {1, 3, 5, 7, ...},即O是非负奇数集.

令 $g: N \to O$ 为: g(n) = 2n+1, 其中 $n \in N$,

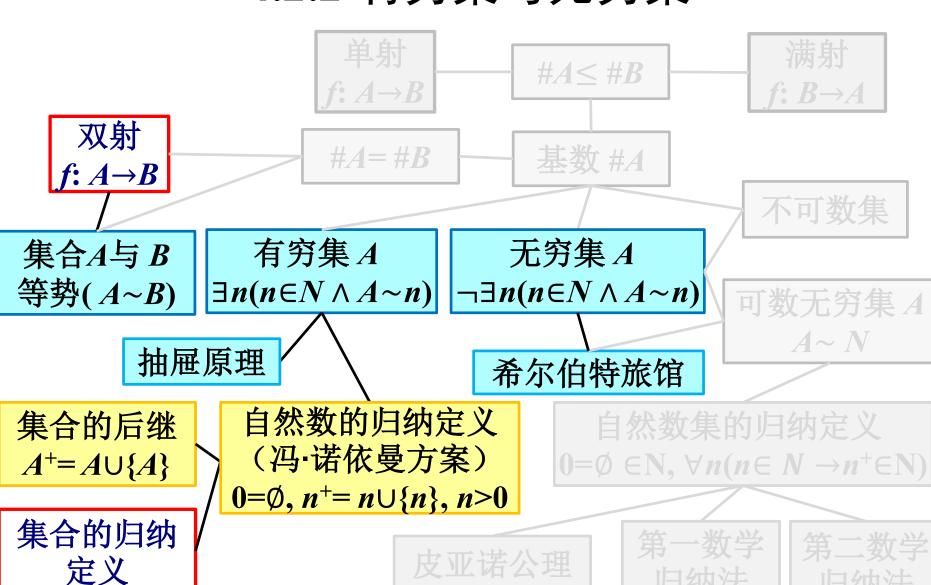
显然, g 为双射, 故 N \sim O.

等势的性质

对于任何集合A,B,C,均有:

- $(1) A \sim A;$ 恒等函数是双射
- (2) 若 $A \sim B$, 则 $B \sim A$; 双射的逆仍是双射
- (3) 若 $A \sim B$, $B \sim C$, 则 $A \sim C$. ____ 双射的复合仍是双射
- 即,等势关系具有自反性,对称性和传递性,因此等势是集合族上的等价关系.

4.2.2 有穷集与无穷集



(1) 有穷集与无穷集的定义

定义6: 设A是集合. 如果存在 $n \in \mathbb{N}$,使 $A \sim n$,则称A为有穷集,否则称A为无穷集.

例:有穷集 $A=\{a_0,a_1,...,a_{n-1}\}, n\in\mathbb{N}$ $n=\{0,1,...,n-1\}$ (冯·诺依曼的自然数构造方案) $f\colon A{\longrightarrow}n$,满足 $f(a_i)=i$,i=0,1,...,n

无穷集: N, E, O, I



(2) 有穷集

■ 如果有穷集*A*和*B*之间存在双射,则*A*和*B*包含的元素个数必相等

定理6: 任何有穷集合都不能与它的真子集等势.

■ 以上定理也叫抽屉原理(鸽巢原理),可通俗表述为: "如果把 *n*+1 本书放进 *n* 个抽屉里,至少在一个抽屉 里有两本或两本以上的书."

任意函数 $f: \{1, 2, ..., n+1\} \rightarrow \{1, 2, ..., n\}$ 必不是双射

(2)有穷集

定理7: 任意有穷集 A 唯一地与一个自然数等势.

证明:已知任意有穷集A都与一个自然数等势, 假设存在两个自然数m和n,使得A~m 且 A~n,则m~n. 根据自然数的三岐性,下列三式恰有一个成立:

m=n, $m \in n$, 或者 $n \in m$,

即 $m=n, m \subset n$ 或者 $n \subset m$. 若 $n, m \in \mathbb{N}$,则 $n \subset m$ 当且仅当 $n \in m$.

因为 $m \sim n$,则存在m到n的双射。

由于当 $m \subset n$ 或 $n \subset m$ 时,不存在n到m的双射(定理6), 因此只能是m = n. 定理得证。

(2)有穷集

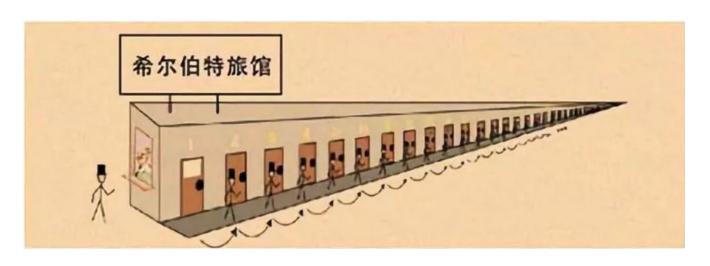
定理7:任意有穷集A唯一地与一个自然数等势.

定义7 (有穷集的基数): 对于任意有穷集A,存在唯一的自然数n,使得 $A \sim n$,称n为A的基数,记为 #A.

定理6: 任何有穷集合都不能与它的真子集对等.

■ 以上均基于抽屉原理

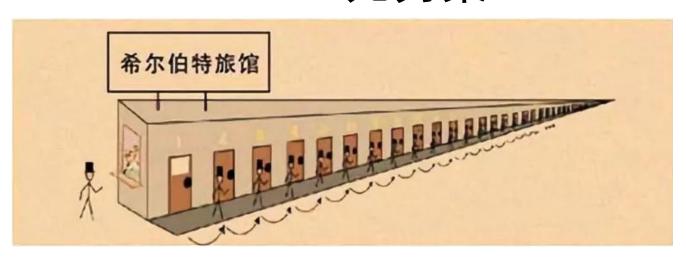
问题:抽屉原理对于无穷集是否成立?无穷集是否能与它的真子集等势? 不成立;能

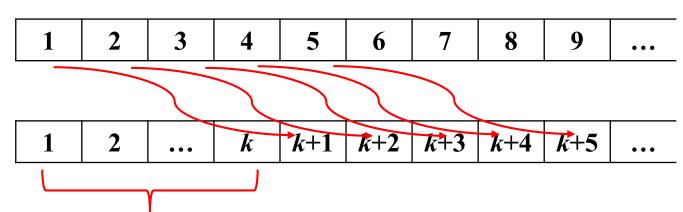


1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••



 $N\sim I_+$

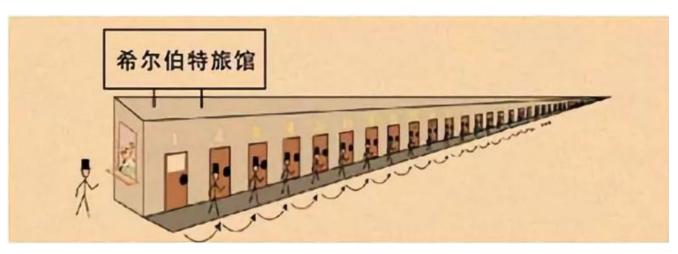


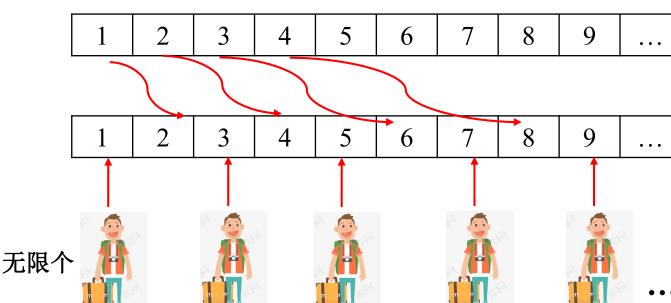




$$N \cup \{-1, -2, ..., -k\} \sim N$$

 $I_{+} \cup \{-1, -2, ..., -k\} \sim I_{+}$





原有客人: 从*n*号房间搬到 2*n*号房间

第*n*号新客人住进 第2*n*-1号房间

.. I~N



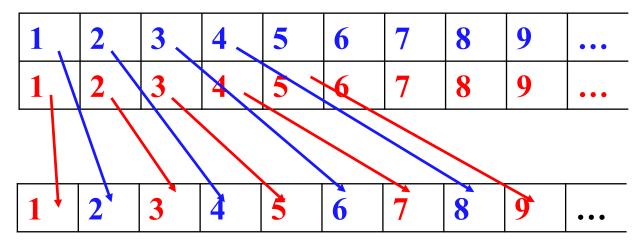
两层旅馆

1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••

1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----



两层旅馆



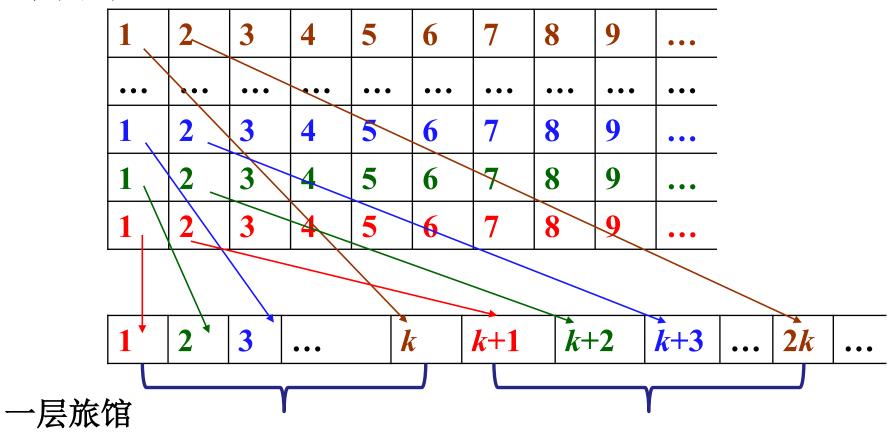


k层旅馆

1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••

1	2	3	4	5	6	7	• • •	k	<i>k</i> +1	• • •
---	---	---	---	---	---	---	-------	---	-------------	-------

k层旅馆



所有层的1号

所有层的2号

有限个与 N 等势的不同集合的并集仍与N等势



无限层旅馆

•••	•••	•••	•••	•••	•••		•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••

|--|



无限层旅馆

•••	•••	•••	•••	•••	•••		•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••

无限层旅馆

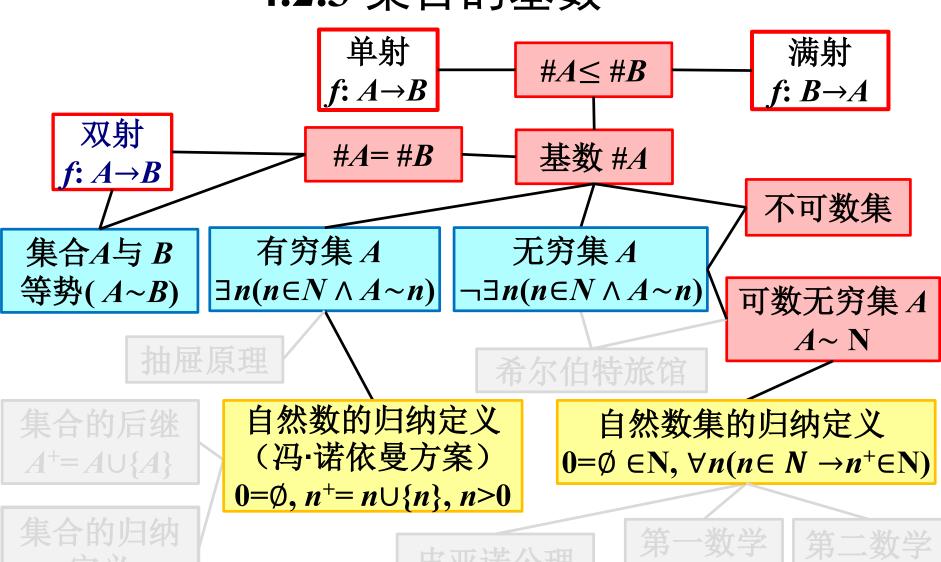
 $N \times N \sim N$

•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1,	2	3	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3.	4	5	6	7	8	9	•••
1	2	3	4	5 6	7	* 8	9	10	•••

一层旅馆

可数无穷个与 N 等势的不同集合的并集仍与N等势

4.2.3 集合的基数



w

4.2.3 集合的基数

■ 拓广集合中含有的元素个数这一概念,引进集合的 基数的概念,表示为

$$\#(A)$$
, card (A) 或 $|A|$

- 已证:每个有穷集都与唯一的自然数 对等.
 - □ 设 $n \in \mathbb{N}$,若 $A \sim n$,则令 #(A) = n.
- 对于无穷集的基数,规定特殊的记号,例如令 $\#(N) = \aleph_0$
- ※ 是希伯来语的第一个字母,读作阿列夫.

(1) 基数相等和大小顺序

定义8: 设A和B为两个集合.

- 1) 如果 $A \sim B$,就称A和B的基数相等,记为#(A) = #(B).
- 2) 如果存在从 A 到 B 的单射, 就称 A 的基数小于等于 B 的基数,记为 #(A) ≤ #(B), 或称 B 的基数大于等于 A 的基数,记为 #(B) ≥ #(A).
- 3) 如果 #(A) ≤ #(B) 且 #(A) ≠ #(B), 就称 A 的基数小于 B 的基数,记为 #(A) < #(B), 或称 B 的基数大于 A 的基数,记为 #(B) > #(A).

(2) 基数相等和大小顺序

■ 任何两个基数都可以比较大小

定理8: 设A和B为任意两个集合,则

 $\#(A) \leq \#(B)$, $\Re \#(B) \leq \#(A)$,

二者之中至少有一个成立.

用选择公理证明

 \blacksquare 等价于:对于任意两个集合A和 B,要么存在A 到 B 的单射,要么存在 B 到 A的单射.

(2) 基数相等和大小顺序

定理9:设A, B和C为任意集合,则

$$(1)$$
#(A) = #(A) 自反

(2) 若 #(A) = #(B), 则 #(B) = #(A)

传递

(3) 若 #(A) = #(B)且 #(B) = #(C), 则 #(A) = #(C)

■ 基数的相等关系 "="是等价关系

(2) 基数相等和大小顺序

定理10:设A,B和C为三集合,则有

(1) $\#(A) \leq \#(A)$; **自反**

反对称

- (2) 若 $\#(A) \le \#(B)$ 且 $\#(B) \le \#(A)$,则#(A) = #(B); 传递
- (3) 若 $\#(A) \le \#(B)$ 且 $\#(B) \le \#(C)$,则 $\#(A) \le \#(C)$.
- 其中,(2)为著名的伯恩斯坦(E. Bernstein)定理.
- 基数的小于等于关系"≤"是偏序
- 由定理8,基数的小于等于关系"≤"是全序
- (2) 等价于: 如果存在两个单射 $f:A \rightarrow B$ 与 $g: B \rightarrow A$, 则一定存在双射 $h: A \rightarrow B$

证明: (\leftarrow) 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 $\#(B) \leq \#(A)$.

 (\Rightarrow) 若 $\#(B) \leq \#(A)$, 则有单射 $g: B \rightarrow A$,故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.

□ 结论: A到B有满射 当且仅当B到A有单射

(3) 可数集合与不可数集合

定义9(可数无穷集合):任何与自然数集合 N 等势的集合称为可数无穷集合.

□ 可数无穷集合的基数,用火。表示,读作阿列夫零.

定义10(可数、不可数集合):如果一个集合是有穷集合或是可数无穷集合,就称它为可数集合;如果一个集合是无穷的,而且不是可数的,就称它为不可数集合。

w

无穷集的等价条件

定理12: 以下三个条件等价:

- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

■ 等价于

- □任何无穷集合必有可数无穷子集
- □如果一个集合有可数无穷子集,则它一定有与它 等势的真子集
- □如果一个集合有与它等势的真子集,则它一定为 无穷集合

м

无穷集的等价条件

定理12: 以下三个条件等价:

- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

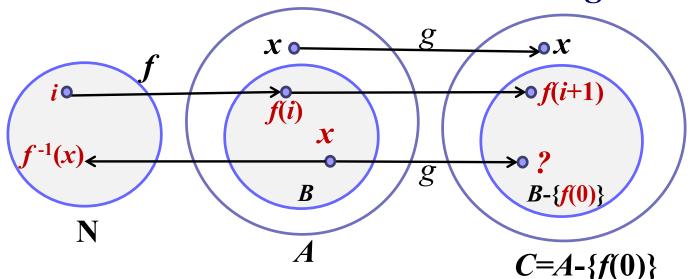
定理12: 以下三个条件等价:

- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

证明: $(2) \rightarrow (3)$ 设 $B \in A$ 的可数无穷子集.

因此B与N等势,故有双射 $f: \mathbb{N} \to B$,则 $B = \{f(i) \mid i \in \mathbb{N} \}$.

下面构造A的真子集C及A到C的双射g。



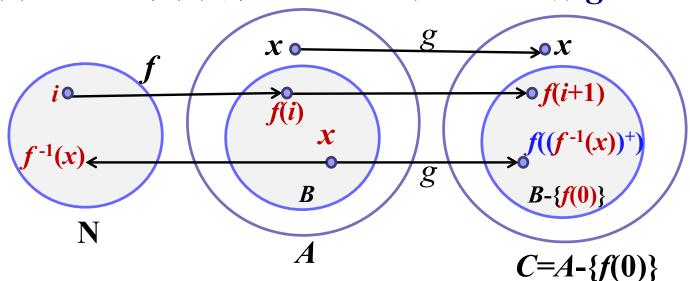
定理12: 以下三个条件等价:

- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

证明: $(2) \rightarrow (3)$ 设 $B \in A$ 的可数无穷子集.

因此B与N等势,故有双射 $f: \mathbb{N} \to B$,则 $B = \{f(i) \mid i \in \mathbb{N} \}$.

下面构造A的真子集C及A到C的双射g。



- 定理12: 以下三个条件等价:
- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

证明: $(2) \rightarrow (3)$ 设 $B \neq A$ 的可数无穷子集.

因此B与N等势,故有双射 $f: \mathbb{N} \to B$,则 $B = \{f(i) \mid i \in \mathbb{N} \}$.

下面构造A的真子集C及A到C的双射g。

令 $C=A-\{f(0)\}$,则 C是A的真子集.

如下定义从 A 到 C 的双射 $g: A \rightarrow C$:

对于 $x \in B, g(x) = f((f^{-1}(x))^{+});$

对于 $x \in A$ -B, g(x) = x.

显然,g是双射,因此A与A的真子集C等势.

定理12: 以下三个条件等价:

- (1) A 为无穷集合;
- (2) A 有可数无穷子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

证明: (3)⇒(1)

(反证法)

假设 A 为有穷集合,

则 A 没有与它等势的真子集,与(3)矛盾.

故假设不成立,即 A 为无穷集合。



- 等价于:
 - □可数无穷集合是"最小"的无穷集合
 - □#N是无穷集合的基数的最小值

定理13: 可数无穷集合的无穷子集必是可数无穷的.

证明: 设A是可数无穷集合,S是A的无穷子集,

由于 $A \sim N$, 故有双射 $f: N \rightarrow A$.

则A中的元素可以排列为:

f(0), f(1), f(2), ..., f(n),...

把不在 S 中的元素从这序列中去掉。

由于S是无穷集合,即余下的元素是无限的,

可表示为 $f(i_0), f(i_1), f(i_2), ...$

定义函数 $g: \mathbb{N} \to S$, 使得 $g(n) = f(i_n)$, 则 g 是双射函数, 因此 S 是可数无穷的.

小结

■ 无穷集

定理11: 以下三个条件等价:

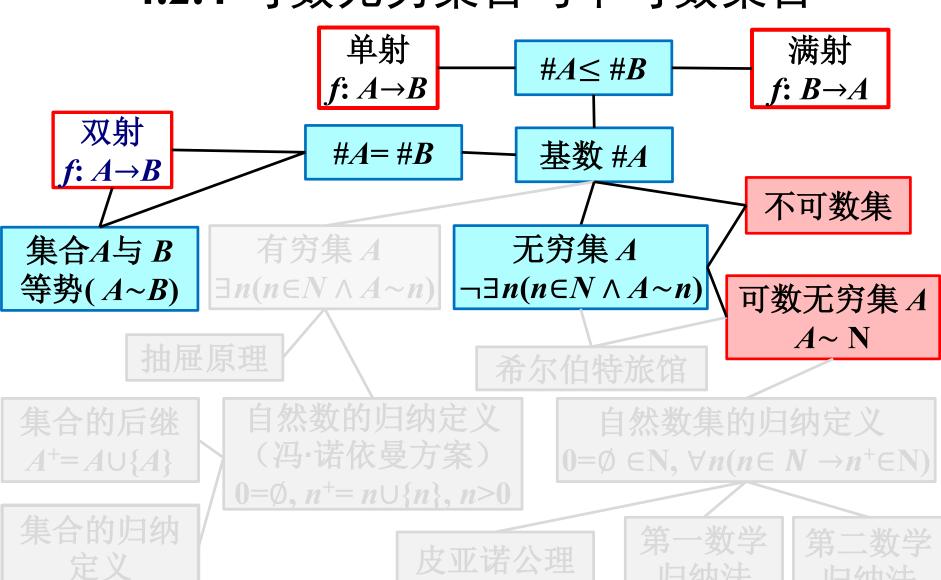
- (1) A 为无穷集;
- (2) A 有可数子集;
- (3) A 有与它等势的真子集.

定理12: 可数无穷集合的无穷子集必是可数无穷的.

■ 对比有穷集:

定理6: 任何有穷集合都不能与它的真子集对等.

4.2.4 可数无穷集合与不可数集合



4.2.4 可数无穷集合与不可数集合

问题: 任给集合 A 与 B, 如何证明 #A = #B?

- $\#A=\#B \Leftrightarrow 存在A 到 B 的双射 (定义8)$ $\Leftrightarrow \#A \leq \#B 且 \#B \leq \#A$ (定理10)
- $\#A \leq \#B \Leftrightarrow 存在A 到 B 的单射 (定义8)$
 - \Leftrightarrow 存在B 到 A 的满射 (定理 11)
- $\#A = \#B \Leftrightarrow 存在A 到 B 的双射$
 - \Leftrightarrow 存在A 到 B 的单射和 B 到 A 的单射
 - \Leftrightarrow 存在B 到 A 的满射和 B 到 A 的单射
 - \Leftrightarrow 存在A 到 B 的单射和 A 到 B 的满射
 - \Leftrightarrow 存在B 到 A 的满射和 A 到 B 的满射



(1) 可数无穷集合

- 自然数集 N (定义9)
- 非负奇数集 O (已证)非负偶数集 E (已证) ► 真包含于 N

- N×N
- N 的全体有穷子集组成的集合



例.证明:整数集 I是可数无穷集(即I~N)

N: $\bigcirc 0$ $\bigcirc 1$ $\bigcirc 2$ $\bigcirc 3$ $\bigcirc 4$ $\bigcirc 5$ $\bigcirc 6$ $\bigcirc 7$...

I: $\bigcirc 0$ $\bigcirc 1$ $\bigcirc 2$ $\bigcirc 3$ $\bigcirc 4$ $\bigcirc 5$ $\bigcirc 6$ $\bigcirc 7$...

-1 $\bigcirc -2$ $\bigcirc -3$ $\bigcirc -4$ $\bigcirc -5$ $\bigcirc -6$ $\bigcirc -7$...

证明一:构造从 I 到N的双射f:

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

证明二:构造从N到I的双射g:

$$g(n)=\begin{cases} n/2, n$$
是偶数 $-(n+1)/2, n$ 是奇数

例:证明 N×N是可数无穷集.

0	1	2	3	4	5	• • •

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						
• • •							

证明:

- (1) 构造一个矩阵 $(a_{ij})_{N_{\times}N}$, 其中,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N中元素按 对角线依次放入矩阵.



可数无穷多个可数无穷集的 证明: 并集,仍然是可数无穷集

(1) 构造一个矩阵 $(a_{ij})_{N_{\nu}N}$, 其中,序偶 <i, j>为矩阵中 元素 a_{ii} 的位置坐标.

(2) 如图所示,把N中元素按 对角线依次放入矩阵.

(3) a_{ii} 所在的<u>斜线</u>共有i+j+1个元素

(4) a_{ii} 的值是 a_{ii} 所在的斜线左方的所有行上的元素的个

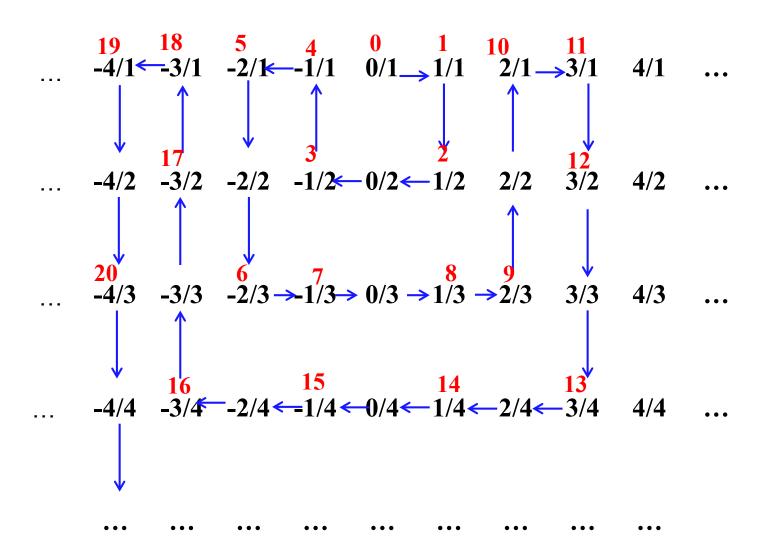
数再加上i,即 $a_{ij} = 1+2+...+(i+j)+i = (1+i+j)(i+j)/2+i$

(5) 如下定义函数 $f: N \times N \to N$, 满足

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

可证,f是 双射(补充). 因此 $N \times N$ 是可数集.

例:有理数集合 Q是可数无穷集.



例:有理数集合 Q是可数无穷集.

- 有理数集合是稠密集
 - □ 任意两个有理数 $r_1 < r_2$ 之间存在无限多个有理数 r 使得 $r_1 < r < r_2$
- 自然数集合不是稠密的
 - □ 任意两个自然数 $n_1 < n_2$ 之间只有有限个自然数数 n 使得 $n_1 < n < n_2$

м

例. 证明: N的全体有穷子集组成的集合是可数无穷集,

证明:记N的全体有穷子集组成的集合为S.

定义函数 $f: S \to N$ 为: 对N的任意的有穷子集

 $S_1 = \{n_0, n_1, n_2, ..., n_k\}, k \ge 0, f(S_1) = 2^{n_0} + 2^{n_1} + ... 2^{n_k}.$ 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 $i_0 > i_1 > \dots > i_k \ge 0$.

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

例. 证明: N的全体有穷子集组成的集合是可数无穷集,

证明(续): (2) 下面证明 f 是单射.

对N的任意两个不同有穷子集 $S_1 = \{n_0, n_1, n_2, ..., n_k\}$ 与

$$S_2 = \{m_0, m_1, ..., m_j\}$$
,有

$$f(S_1) = 2^{n_0} + 2^{n_1} + \dots + 2^{n_k}$$

$$f(S_2) = 2^{m_0} + 2^{m_1} + ... + 2^{m_j}$$

不妨假设 $n_0 > n_1 > ... > n_k$ 且 $m_0 > m_1 > ... > m_i$.

令 i 是满足 $n_{k-i} \neq m_{j-i}$ 且 $n_{k-i+1} = m_{j-i+1}, \dots, n_k = m_j$ 的最大自

然数,则 $f(S_1)-f(S_2)=2^{n_0}+...+2^{n_{k-i}}-2^{m_0}-...-2^{m_{j-i}}$

例. 证明: N的全体有穷子集组成的集合是可数无穷集,

证明(续): (2) 下面证明 f 是单射.

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

不妨设 $n_{k-i} > m_{j-i}$, 则

$$f(S_1)-f(S_2) = 2^{m_{j-i}}(2^{n_0-m_{j-i}}+...+2^{n_{k-i}-m_{j-i}}-$$

$$2^{m_0-m_{j-i}}-...-2^{m_{j-i+1}-m_{j-i}}-1)$$

由于 $n_l > m_{j-i}$, l=0,1,...,k-i,且 $m_p > m_{j-i}$, p=0,...,j-i+1,

因此, $2^{n_0-m_{j-i}}+\ldots+2^{n_{k-i}-m_{j-i}}-2^{m_0-m_{j-i}}-\ldots$

$$-2^{m_{j-i+1}-m_{j-i}}$$
必为偶数,得 $2^{n_0-m_{j-i}}+...+2^{n_{k-i}-m_{j-i}}$ —

$$2^{m_0-m_{j-i}}-...-2^{m_{j-i+1}-m_{j-i}}-1\neq 0.$$

即, $f(S_1)-f(S_2) \neq 0$. 因此 f 为单射。

综上可得ƒ为双射,结论得证。



小结

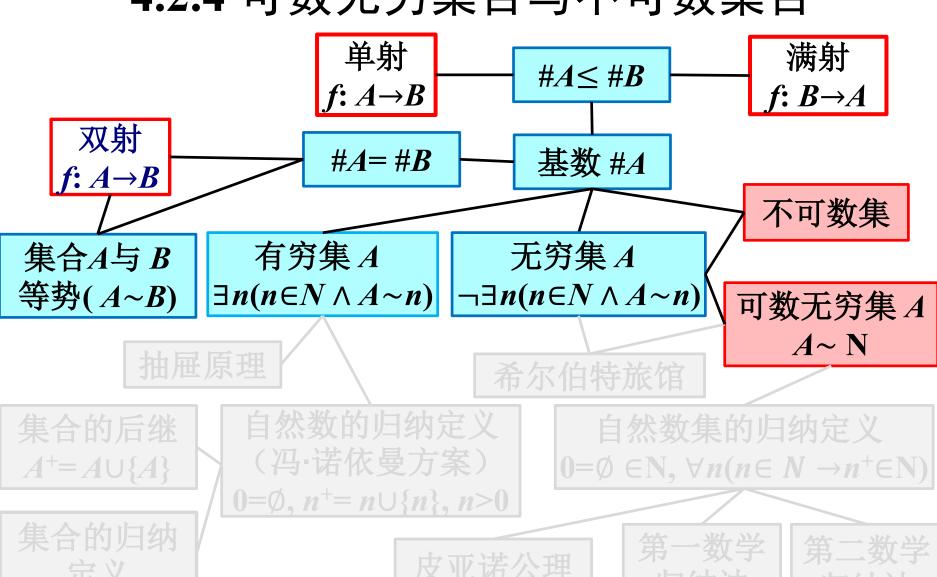
- 以下集合均为可数无穷集合
 - □ 自然数集 N (定义9)

 - □ 非负奇数集 O] 真包含于 N
 - □ 整数集 I
 - □ 有理数集 Q _

- 真包含 N

- \square N×N
- □ N 的全体有穷子集组成的集合

4.2.4 可数无穷集合与不可数集合



(2) 不可数集合

■ 不可数集合: 无穷集合且不是可数的(定义10)

问题: 是否存在不可数集合? 如何判断一个无穷集合是不可数集合?

- 不与自然数集合N等势的无穷集是不可数集合
 - □ 实数集 R 是不可数集合(对角线法)
 - \square P(N)是不可数集合(#A < #P(A)(定理14))
 - \square # R= # $\mathcal{P}(N)$

问题:是否存在不可数集合 A,使得 $\#\mathbb{R} < \#A$?

#R< #P(R)< #P(P(R)) < ... (#A < #P(A) (定理14))

定理14: 对每个集合 A, 皆有 #A < #P(A).

(1) 首先证明 $\#A \leq \#P(A)$.

定义 $g:A \to \mathcal{P}(A)$, 满足:

对任意的 $a \in A$, $g(a) = \{a\}$.

显然 g 是单射,所以 $\#A \leq \#P(A)$.

定理14: 对每个集合 A, 皆有 #A < #P(A).

- 证: (2) 下面证明# $A \neq #P(A)$ (反证法) 假设#A=#P(A), 则有双射 $f: A \to P(A)$. 令 $B = \{ a \mid a \in A \perp a \notin f(a) \}$, 则 $B \in P(A)$. 由于f为双射,即为满射,因此必存在 $a_1 \in A$ 使 f $(a_1)=B$.
- (a) 若 $B=\emptyset$,则有 $a_1 \notin B$,而 $f(a_1)=B$,由 B 的定义知 $a_1 \in B$,与 $B=\emptyset$ 矛盾。
 (b) 若 $B \neq \emptyset$,
- · 若 $a_1 \in B$, 按照 B 的定义, $a_1 \notin f(a_1)$, 即 $a_1 \notin B$;
- · 若 $a_1 \notin B$, 即 $a_1 \notin f(a_1)$. 而按 B 的定义, $a_1 \in B$.

得, $a_1 \in B$ 当且仅当 $a_1 \notin B$,矛盾.

.

定理14: 对每个集合 A, 皆有 #A < #P(A).

- $\blacksquare \#\mathbf{R} < \#\mathbf{\mathcal{P}}(\mathbf{R})$



不可数集合举例

- \square (0,1), [0,1], [0,1), (0,1]
- \square R
- \square $\mathcal{P}(N)$
- \square R \times R



记号:

对任意 $a, b \in \mathbb{R}$, 令

$$(a, b) = \{x | x \in \mathbb{R} \exists a < x < b\}$$
 $(a, b) = \{x | x \in \mathbb{R} \exists a < x \le b\}$
 $[a, b) = \{x | x \in \mathbb{R} \exists a \le x \le b\}$
 $[a, b] = \{x | x \in \mathbb{R} \exists a \le x \le b\}$

例: 证明 (0, 1) 与实数集合 R 等势.

证:可以建立(0,1)到R的双射函数f如下:

$$f(x) = \text{tg} ((x-1/2)\pi),$$



证: 定义f: $(a,b) \rightarrow \mathbb{R}$ 如下:

$$\forall x \in (a,b), \Leftrightarrow f(x) = \operatorname{tg}\left(\frac{x-\frac{a+b}{2}}{b-a} \cdot \pi\right),$$

若 $x \in (a, b)$ 时,则 $\frac{x - \frac{a+b}{2}}{b-a} \cdot \pi \in (-\pi/2, \pi/2)$ 可证 f 是双射(补充),所以 $(a, b) \sim R$.

例: 证明 (0,1) 与[0,1]等势.

证: 如下定义f: $(0,1) \rightarrow [0,1]$:

$$f(x) = \begin{cases} 0, & x = \frac{1}{2} \\ 1, & x = \frac{1}{3} \\ \frac{1}{i-2}, & x = \frac{1}{i}, i \in \mathbb{N}, i \ge 4 \\ x, & x \ne \emptyset. \end{cases}$$

可证: ƒ是内射,也是满射(补充).

例:证明

- (1)(0,1)与(0,1]等势;
- (2)(0,1)与[0,1)等势.

M

例.证明: 实数集合 R 是不可数的.

证明: 首先证明(0,1)是不可数的,由于R和(0,1)是等势的,从而证明了R是不可数的.

假设(0,1)是可数的,则(0,1)与自然数集 N 对等.

于是能够把(0,1)中的元素排列成无限序列

 $s_0, s_1, s_2, ..., s_n, ..., \sharp r, s_i \in (0, 1), i \in \mathbb{N}.$

而且每个si可表示成十进制小数

 $s_i = 0.y_1y_2y_3...$ 其中 $y_i \in \{0, 1, 2, ..., 9\}$.

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

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

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

• • •

$$s_n = 0. \ a_{n0} \ a_{n1} \ a_{n2} \cdots a_{nn} \dots$$

• • •

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

$$b_i = \begin{cases} 1, a_{ii} \neq 1 \\ 2, a_{ii} = 1 \end{cases}, i \in \mathbb{N}$$

可得:

对角线法

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, $r=s_n$ 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 R 和集合 (0,1) 是等势的,从而 R 也是不可数的.

例: 证明 #(R) = #**P**(N)

证明:由于R与[0,1]等势,因此只需证明P(N)与[0,1]等势,从而可得 #(R) = #P(N).

(1) 首先证明#([0,1]) \leq #P(N).

定义 $f: P(N) \rightarrow [0, 1]$ 为:

- (a) $f(\emptyset)=0, f(N)=1,$
- (b) $f(A) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)}{2^{i+1}}$, 其中 $A \in \mathcal{P}(N)$, 且 $A \neq \emptyset$, $A \neq N$. 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 $0.a_0a_1...a_n...$,其中 $a_i \in \{0, 1\}$, $i \in \mathbb{N}$. 则r的值为 $r = a_0 \cdot (1/2) + a_1 \cdot (1/2^2) + ... + a_n \cdot (1/2^{n+1}) + ...$ 如下定义集合 A_r : $a_i = 1$ 当且仅当 $i \in A_r$. 显然有

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

例: 证明 #(R) = #**P**(N)

证(续): (2) 下面证明# $P(N) \le \#([0,1])$.

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

- (a) $g(\emptyset)=0$, g(N)=1,
- (b) $g(A) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)}{3^{i+1}}, A \in \mathcal{P}(N) \perp A \neq \emptyset, A \neq N.$

下面证明g是单射.对任意集合 $A, B \in \mathcal{P}(N)$,且 $A \neq B$.

- (a)显然若A, B中至少有一个为空集或N, 必有 $g(A) \neq g(B)$.
- (b)当A, B 均不为空集或N时,由于 $A \neq B$,得 $A \oplus B \neq \emptyset$. 对任意 $i \in A \oplus B$,

 $\chi_{A \oplus B}(i)=1 \iff \chi_{A}(i)=1, \chi_{B}(i)=0 \implies \chi_{A}(i)=0, \chi_{B}(i)=1.$

计算
$$g(A)$$
- $g(B)$ = $\sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i)-\chi_B(i)}{3^{i+1}}$.

例: 证明 #(R) = # (P(N))

证(续): (2) 下面证明#(P(N)) \leq #([0,1]).

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

$$g(A) - g(B) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\chi_A(i) - \chi_B(i)}{3^{i+1}} = \frac{1}{3^{i_0+1}} + \sum_{j=2}^{\infty} \frac{\chi_A(i_0+j-1) - \chi_B(i_0+j-1)}{3^{i_0+j}}$$

$$\geq \frac{1}{3^{i_0+1}} - \sum_{j=2}^{\infty} \frac{1}{3^{i_0+j}} = \frac{1}{3^{i_0+1}} - \frac{1}{3^{i_0}} \sum_{j=2}^{\infty} \frac{1}{3^j} = \frac{1}{3^{i_0+1}} \left(1 - \sum_{j=1}^{\infty} \frac{1}{3^j}\right)$$

$$=\frac{1}{2}\frac{1}{3^{i_0+1}}>0$$
. $\mathbb{F}(g(A)\neq g(B))$.

同理可证当 $i_0 \in B$ 时,g(B)-g(A)>0,即 $g(A) \neq g(B)$.

因此,g是单射,得 # $P(N) \le \#([0,1])$.

综上可得,#P(N) = #([0,1])= #(R).



- $\blacksquare \#(N) < \#(\mathcal{P}(N))$
- 记 #(**P**(N)) = ※

著名的连续统假设 认为:不存在k,使得 \aleph_0 <k < \aleph 。 这 假设迄今为止还未被证实或否定,仍是数学家们探讨的问题。

例.证明: #(R×R) = #R

证明:因为[0,1)与R等势,所以#($\mathbf{R} \times \mathbf{R}$) = #[0,1)²等势. 又因为 [0,1)与R等势,因此只需证明[0,1)²与[0,1)等势.

下面构造两个单射 $f:[0,1)^2 \to [0,1)$, $g:[0,1) \to [0,1)^2$ 。

对任意的 $x \in [0,1)$, 可把它表示为十进制小数,

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

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

 $x_1x_2x_3..., y=0. y_1y_2y_3..., \emptyset \Rightarrow f(x,y) = 0.x_1y_1x_2y_2x_3y_3...$

显然,f是单射,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是单射,因此,# $[0,1) \leq$ # $[0,1)^2$.

综上所述得 $\#([0,1))^2 = \#([0,1))$,从而 $\#(R \times R) = \#R$.

例.证明:全体从N到N的严格单调递增函数组成的集合,其基数大于 ※。

证明:设F是全体从N到N的严格单调递增函数组成的集合。

首先证明 $\#(F) \geq \aleph_0$,然后证明 $\#(F) \neq \aleph_0$.

(1) 如下定义 $f: \mathbb{N} \to F$:

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

满足对任意的 $m \in \mathbb{N}$, $f_n(m) = (n+1) \cdot m$.

对任意的 $m, k \in \mathbb{N}$ 且m > k,则有 $f_n(m) - f_n(k) = (n+1)(m-k) > 0$,因此 f_n 是从N到N的严格单调递增函数.

显然, 当 $n\neq n'$ 时, $f_n\neq f_{n'}$, 即 f 是单射.

因此, $\#(F) \geq \aleph_0$.

证明(续): (2) (反证法)假设#(F) = \aleph_0 ,则存在双射 $g: \mathbb{N} \to \mathbb{F}$.

对任意 $n \in \mathbb{N}$, 记 $g(n) = g_n$, 即 g_n 是从N到N的严格单调递增函数.

则 $F = \{g_n | n \in \mathbb{N}\}.$

递归构造 $g': \mathbb{N} \to \mathbb{N}$

(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'∉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 $n \in \mathbb{N}, g'(n) \neq g_n(n)$, 故g' = F中的任意一个函数都不相等.

- (ii) 当k>0时,假设n=k时 $g'(k)\neq g_k(k)$,当n=k+1时, $g'(k+1)=\max\{g'(k),g_{k+1}(k+1)\}+1$.

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

当 $g'(k) < g_{k+1}(k+1)$ 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 $n \in \mathbb{N}$, $g'(n) \neq g_n(n)$, 因此,g' = 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 $\#(F) > \aleph_0$



总结:

- □ 自然数集合的归纳定义、数学归纳法
- □ 基数
 - ✓ 等势(对等)
 - ✓ 有穷集、无穷集
 - ✓ 可数无穷集、不可数集

集合论内容结束