

集合论与图论

第五讲 自然数

孙猛

北京大学数学科学学院信息科学系

<http://www.is.pku.edu.cn/~sunm>
sunmeng@math.pku.edu.cn

2013.3.26

自然数

- 自然数的定义
- **数学归纳法**
- 传递集合
- 自然数的运算
- \mathbb{N} 上的序关系

Peano系统

定义

Peano系统是满足以下公理的有序三元组 $\langle M, F, e \rangle$ ，其中 M 为一个集合， F 为 M 到 M 的函数， e 为首元素，5条公理为：

- ① $e \in M$;
- ② M 在 F 下是封闭的;
- ③ $e \notin \text{ran} F$;
- ④ F 是单射的;
- ⑤ 如果 M 的子集 A 满足 $e \in A$ 且 A 在 F 下是封闭的，则 $A = M$ 。

数学归纳法原理

- Peano系统的第5条公理提出了证明自然数性质的一种方法，即**数学归纳法**，此公理称为**数学归纳法原理**。

要证明任意的自然数 n 都有性质 P ，即证 $P(n)$ 为真，先构造集合 $S = \{n \mid n \in \mathbb{N} \wedge P(n)\}$ ，由 S 的构造可知 $S \subseteq \mathbb{N}$ ，若能证明 S 是归纳集，即满足(1) $0 \in S$ ，(2) $\forall n \in S$ ，则 $n^+ \in S$ ，由第5条公理可知， $S = \mathbb{N}$ ，即说明全体自然数都有性质 P 。

用数学归纳法证明自然数性质时，应分两个步骤：

- ① 第一步，构造 $S = \{n \mid n \in \mathbb{N} \wedge P(n)\}$ ；
- ② 第二步，证明 S 是归纳集。

数学归纳法证明

定理

任何自然数的元素都是它的子集。

通过本定理可证明上节课最后定理中的待证部分，即： σ 是单射的：
若 $m^+ = n^+$ ，则 $m = n$ 。

定理

对任意的自然数 m, n ， $m^+ \in n^+$ 当且仅当 $m \in n$ 。

定理

任何自然数都不是自己的元素。

定理

空集属于除零外的一切自然数。

三歧性定理

定理

对于任意的自然数 m, n , $m \in n$, $m = n$, $n \in m$ 三式中有且仅有一式成立。

相似性

定义

设 $\langle M_1, F_1, e_1 \rangle, \langle M_2, F_2, e_2 \rangle$ 是两个Peano系统, 若存在双射函数 h , 满足

- ① $h : M_1 \rightarrow M_2$,
- ② $h(e_1) = e_2$,
- ③ $h(F_1(n)) = F_2(h(n))$,

称 $\langle M_1, F_1, e_1 \rangle$ 与 $\langle M_2, F_2, e_2 \rangle$ 是相似的, 记作 $\langle M_1, F_1, e_1 \rangle \sim \langle M_2, F_2, e_2 \rangle$ 。

N上的递归定理

定理

设 A 为一个集合, 且 $a \in A$, $F: A \rightarrow A$, 则存在惟一的一个函数 $h: \mathbb{N} \rightarrow A$, 使得 $h(0) = a$, 且对于任意 $n \in \mathbb{N}$, $h(n^+) = F(h(n))$ 。

例

设 $A = \{a, b, c, d\}$, $F: A \rightarrow A$, $F(a) = b$, $F(b) = c$, $F(c) = d$, $F(d) = a$, 由 \mathbb{N} 上的递归定理, 存在唯一的函数 $h: \mathbb{N} \rightarrow A$, 使得 $h(0) = a$ (a 为 A 中已知的元素), $h(n^+) = F(h(n))$ 。给出 h 的定义。

自然数与Peano系统的相似性

定理

设 $\langle M, F, e \rangle$ 为任意一个Peano系统，则 $\langle \mathbb{N}, \sigma, 0 \rangle \sim \langle M, F, e \rangle$ 。

自然数

- 自然数的定义
- 数学归纳法
- 传递集合
- 自然数的运算
- \mathbb{N} 上的序关系

传递集合

定义

设 A 为一个集合，如果 A 中任何元素的元素也是 A 的元素，则称 A 为传递集合，简称传递集，即

$$A \text{ 为传递集} \iff \forall x \forall y (x \in y \wedge y \in A \rightarrow x \in A)$$

定理

设 A 为一个集合，则下列命题等价：

- ① A 是传递集；
- ② $\bigcup A \subseteq A$ ；
- ③ 对于任意的 $y \in A$ ，则 $y \subseteq A$ ；
- ④ $A \subseteq \mathcal{P}(A)$ 。

传递集合

例

判断下列集合中，哪些是传递集：

$$A = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\},$$

$$B = \{0, 1, 2\},$$

$$C = \{\{a\}\},$$

$$D = \langle 0, 1 \rangle$$

传递集合

定理

设 A 为一个集合，则 A 为传递集当且仅当 $\mathcal{P}(A)$ 为传递集。

定理

设 A 是传递集，则 $\bigcup(A^+) = A$ 。

定理

每个自然数都是传递集。

定理

自然数集合 \mathbb{N} 是传递集。

自然数

- 自然数的定义
- 数学归纳法
- 传递集合
- 自然数的运算
- \mathbb{N} 上的序关系

加法运算

定义

设 A 是一个集合，称从 $A \times A$ 到 A 的函数为 A 上的**二元运算**。

- 取 $A = \mathbb{N}$ ， $m \in \mathbb{N}$ ， σ 为 \mathbb{N} 上的后继函数，由 \mathbb{N} 上递归定理可知，存在惟一的函数，记为 $A_m : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ，使得 $A_m(0) = m$ ， $A_m(n^+) = \sigma(A_m(n)) = (A_m(n))^+$ 。

定义

令 $+: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ，且对于任意的 $m, n \in \mathbb{N}$ ， $+(\langle m, n \rangle) = A_m(n) \stackrel{\text{记作}}{=} m + n$ ，则称 $+$ 为 \mathbb{N} 上的**加法运算**。

例

由加法定义计算 $3 + 2$ 。

解： $3 + 2 = A_3(2) = (A_3(1))^+ = ((A_3(0))^+)^+ = 3^{++} = 5$ 。

加法规则

定理

设 $m, n \in \mathbb{N}$, 则

$$m + 0 = m \quad (\text{加法规则1})$$

$$m + n^+ = (m + n)^+ \quad (\text{加法规则2})$$

证明: 由加法运算及 A_m 定义可知

$$m + 0 = A_m(0) = m$$

$$m + n^+ = A_m(n^+) = \sigma(A_m(n)) = (m + n)^+$$

所以加法规则1和2均成立。

加法规则

例

利用加法规则计算 $5 + 4$ 。

解：

$$\begin{aligned}5 + 4 &= 5 + 3^+ = (5 + 3)^+ \\&= (5 + 2^+)^+ = (5 + 2)^{++} \\&= (5 + 1^+)^{++} = (5 + 1)^{+++} \\&= (5 + 0^+)^{+++} = (5 + 0)^{++++} \\&= 5^{++++} = 9\end{aligned}$$

乘法运算

- 类似于 A_m 的定义, 用 \mathbb{N} 上的递归定理构造函数 M_m 如下, $m \in \mathbb{N}$, 取 $M_m: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 且满足 $M_m(0) = 0$, $M_m(n^+) = M_m(n) + m$.
- 这样的函数存在且惟一, 保证下面的定义有意义:

定义

令 $\bullet: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 且对于任意的 $m, n \in \mathbb{N}$, $\bullet(\langle m, n \rangle) = M_m(n) \stackrel{\text{记作}}{=} m \bullet n$, 则称 \bullet 为 \mathbb{N} 上的乘法运算。

例

由乘法定义计算 $3 \bullet 2$ 。

解: $3 \bullet 2 = M_3(2) = M_3(1^+) = M_3(1) + 3 = M_3(0^+) + 3 = M_3(0) + 3 + 3$
 $= 0 + 3 + 3 = 3 + 3 = A_3(3) = (A_3(2))^+ = (A_3(1))^{++}$
 $= (A_3(0))^{+++} = 3^{+++} = 6$

乘法规则

定理

设 $m, n \in \mathbb{N}$, 则

$$m \bullet 0 = 0 \quad (\text{乘法规则1})$$

$$m \bullet n^+ = m \bullet n + m \quad (\text{乘法规则2})$$

证明: 由乘法运算的定义及 M_m 定义直接可得。

指数运算及其规则

- 利用 \mathbb{N} 上的递归定理构造函数 E_m 如下：对于任意的 $m \in \mathbb{N}$ ， $E_m : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ，且满足 $E_m(0) = 1$ ， $E_m(n^+) = E_m(n) \bullet m$ 。

定义

设 $\odot : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ，且对于任意的 $m, n \in \mathbb{N}$ ， $\odot(\langle m, n \rangle) = E_m(n) \stackrel{\text{记作}}{=} m^n$ ，称 \odot 为 \mathbb{N} 上的指数运算。

定理

设 $m, n \in \mathbb{N}$ ，则

$$m^0 = 1 \quad (\text{指数运算规则1})$$

$$m^{n^+} = m^n \bullet m \quad (\text{指数运算规则2})$$

自然数运算的性质

定理

设 $m, n, k \in \mathbb{N}$, 则

- ① $m + (n + k) = (m + n) + k;$
- ② $m + n = n + m;$
- ③ $m \bullet (n + k) = m \bullet n + m \bullet k;$
- ④ $m \bullet (n \bullet k) = (m \bullet n) \bullet k;$
- ⑤ $m \bullet n = n \bullet m.$

自然数

- 自然数的定义
- 数学归纳法
- 传递集合
- 自然数的运算
- \mathbb{N} 上的序关系

小于（等于）关系

定义

设 $m, n \in \mathbb{N}$, 如果 $m \in n$, 则称 m 小于 n , 记作 $m < n$ 。于是

$$m < n \iff m \in n,$$

$$m \leq n \iff m \in n \vee m = n \iff m \subseteq n.$$

定义

- ① 称 $\in_{\mathbb{N}} = \{\langle m, n \rangle \mid m, n \in \mathbb{N} \wedge m \in n\}$ 为 \mathbb{N} 上的属于关系;
 - ② 称 $\subseteq_{\mathbb{N}} = \{\langle m, n \rangle \mid m, n \in \mathbb{N} \wedge m \subseteq n\}$ 为 \mathbb{N} 上的属于等于关系;
 - ③ 称 $<_{\mathbb{N}} = \{\langle m, n \rangle \mid m, n \in \mathbb{N} \wedge m < n\}$ 为 \mathbb{N} 上的小于关系;
 - ④ 称 $\leq_{\mathbb{N}} = \{\langle m, n \rangle \mid m, n \in \mathbb{N} \wedge m \leq n\}$ 为 \mathbb{N} 上的小于等于关系。
- 易知 $\in_{\mathbb{N}} = <_{\mathbb{N}}$, $\subseteq_{\mathbb{N}} = \leq_{\mathbb{N}}$ 。
 - 由三歧性定理可知, $\forall m, n \in \mathbb{N}$, $m < n, m = n, n < m$ 三个式子中成立且只成立一式。

小于（等于）关系

定理

$\in_{\mathbb{N}}(\leq_{\mathbb{N}})$ 为 \mathbb{N} 上的线序关系， $\in_{\mathbb{N}}(<_{\mathbb{N}})$ 为 \mathbb{N} 上的拟线序关系。

小于关系

定理

设 $m, n, k \in \mathbb{N}$, 则

- (1) $m \in n \iff (m + k) \in (n + k) \quad (m < n \iff m + k < n + k);$
- (2) $m \in n \iff m \bullet k \in n \bullet k \quad (m < n \iff m \bullet k < n \bullet k), k \neq 0.$

相等关系

定理

设 $m, n, k \in \mathbb{N}$, 则

- (1) 如果 $m + k = n + k$, 则 $m = n$;
- (2) 如果 $k \neq 0$, 且 $m \bullet k = n \bullet k$, 则 $m = n$ 。

N上的良序定理

定理

设 A 为 \mathbb{N} 的非空子集, 则存在惟一的 $m \in A$, 使得对于一切的 $n \in A$, 有 $m \subseteq n$ (这样的 m 称为 A 的**最小元**)。

推论

不存在这样的函数 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 使得对于任意的自然数 n , 均有 $f(n^+) \in f(n)$ 。

N上的强归纳原则

定理

设 A 为 \mathbb{N} 的一个子集, 对于任意的 $n \in \mathbb{N}$, 如果小于 n 的元素都属于 A , 就有 $n \in A$, 则 $A = \mathbb{N}$ 。

- 本定理是第二数学归纳法的理论基础。
- 用第二数学归纳法证明全体自然数都有性质 P 的步骤如下:
 - ① 构造 \mathbb{N} 的子集 $T = \{n \mid n \in \mathbb{N} \wedge P(n)\}$ 。
 - ② 验证 $0 \in T$ 。
 - ③ 若小于等于 n 的自然数都属于 T , 即有 $n^+ \in T$ 。

则 $T = \mathbb{N}$ 。

第二数学归纳法

例

设 A 为一个集合， G 是一个函数， $f_1, f_2 : \mathbb{N} \rightarrow A$ ，若对于任意 $n \in \mathbb{N}$ ， $f_1 \upharpoonright n$ ， $f_2 \upharpoonright n$ 都属于 $\text{dom}G$ ，且 $f_1(n) = G(f_1 \upharpoonright n)$ ， $f_2(n) = G(f_2 \upharpoonright n)$ ，则 $f_1 = f_2$ 。

作业

① 设 $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 且对 $\forall m, n \in \mathbb{N}$, 有

$$(1) f(\langle m, 0 \rangle) = m;$$

$$(2) f(\langle m, n^+ \rangle) = f(\langle m, n \rangle)^+;$$

$$(3) f(\langle m, n \rangle) = f(\langle n, m \rangle).$$

证明 $\forall m, n, l \in \mathbb{N}$, $f(f(\langle m, n \rangle), l) = f(\langle m, f(\langle n, l \rangle) \rangle)$ 。

② 证明任何大于等于2的自然数要么是素数, 要么是素数的连乘积。