

计算模型导引

习题课（一）

南京大学 计算机科学与技术系

2019/04/10



P47, 习题 1.1

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

证明：对于固定的 k , 一元数论函数 $x + k \in BF$
证：

$$\because f_k(x) = x + k = S^k(x)$$

$$\therefore f_k(x) \in BF$$



P47, 习题 1.2

证明：对任意 $k \in \mathbb{N}^+$ $f: \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$, 若 $f \in BF$, 则存在 h , 使得

$$f(\vec{x}) < \|\vec{x}\| + h$$

其中

$$\|\vec{x}\| \equiv \max\{x_i : 1 \leq i \leq k\}$$

(参看定义 1.9, 我们分两种情况：本原函数和复合)

证：设 $f \in BF$

Case 1: 如果 f 为零函数 Z , 后继函数 S , 或投影函数 P_i^n 之一。

$$Z(x) < x + 1, \quad S(x) < x + 2, \quad p_i^n(\vec{x}) < \|\vec{x}\| + 1$$

显然存在这样的 h

Case 2: 设 $f(\vec{x}) = g(g_1(\vec{x}), \dots, g_m(\vec{x}))$

设 $g(\vec{y}) < \|\vec{y}\| + h_0$, $g_i(\vec{x}) < \|\vec{x}\| + h_i$ ($i = 1, 2, 3, \dots, m$)

$$\text{从而 } f(\vec{x}) < \max_{1 \leq i \leq m} g_i(\vec{x}) + h_0$$

$$< \max_{1 \leq i \leq m} (\|\vec{x}\| + h_i) + h_0$$

$$< \|\vec{x}\| + h_0 + h_1 + h_2 + \dots + h_m$$

取 h 为 $h_0 + h_1 + h_2 + \dots + h_m$ 即可



P47, 习题 1.3

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

证明：二元数论函数 $x + y \notin BF$

证：反设 $x + y \in BF$ ，从而有 h 使得 $x + y < \max(x, y) + h$ （习题 1.2 的结论）

取 $x = y = h + 1$ ，从而， $2h + 2 < 2h + 1$ 矛盾！



P47, 习题 1.4

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

证明：二元数论函数 $x \dot{-} y \notin BF$

证：反设 $x \dot{-} y \in BF$, 从而 $x \dot{-} 1 \in BF$

$$\therefore x \dot{-} 1 \in BF$$

然而, $f(x) \in BF$ 时, $f(x) \geq x$ 或 $= 0$, 矛盾!



P47, 习题 1.5

计算模型导引

设 $pg(x, y) = 2^x(2y + 1) \dot{-} 1$, 证明: 存在初等函数 $K(x)$ 和 $L(x)$ 使得

$$K(pg(x, y)) = x$$

$$L(pg(x, y)) = y$$

$$pg(K(z), L(z)) = z$$

证: $z = 2^x(2y + 1) \dot{-} 1$

$$\text{iff } z + 1 = 2^x(2y + 1)$$

$$\text{iff } x = ep_0(z + 1) \text{ 且 } 2y + 1 = \frac{z+1}{2^x}$$

$$\text{代入 } x, \text{ 得 } 2y + 1 = \left\lfloor \frac{z+1}{2^{ep_0(z+1)}} \right\rfloor$$

$$\text{iff } x = K(z) \text{ 且 } y = L(z)$$

$$\text{这里 } K(z) = ep_0(z + 1)$$

$$L(z) = \left\lfloor \frac{\left\lfloor \frac{z+1}{2^{ep_0(z+1)}} \right\rfloor \dot{-} 1}{2} \right\rfloor$$



P47, 习题 1.6

计算模型导引

设 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, 证明: f 可以作为配对函数的左函数当且仅当对任何 $i \in \mathbb{N}$,

$$|\{x \in \mathbb{N} : f(x) = i\}| = \aleph_0$$

关于 \aleph_0 的通俗解释, 可以参考视频 “怎样数到无限之后?”:

<http://www.bilibili.com/video/av4369007/>

证: “ \Rightarrow ” 设 f 为配对函数 $pg(x, y)$ 的左函数,

$\therefore f(pg(i, j)) = i$ for all j

从而对任何 $i \in \mathbb{N}$, $\therefore \{x | f(x) = i\} \supseteq \{pg(i, j) | j \in \mathbb{N}\}$

$\sim \{j | j \in \mathbb{N}\} \sim \mathbb{N}$

因此, $\{x | f(x) = i\}$ 无穷。



P47, 习题 1.6 续

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

“ \Leftarrow ”, 设任何 $i \in \mathbb{N}$, $f^{-1}[\{i\}]$ 无穷

$\because \mathbb{N}$ 良序,

\therefore 可设 $f^{-1}[\{i\}] = \{a_{ij} | j \in \mathbb{N}\}$

$g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ 定义如下: $g(x) = \begin{cases} j, & \text{if } x = a_{ij} \\ 0, & \text{else} \end{cases}$

从而对任何 $i, j \in \mathbb{N}$

$f(a_{ij}) = i, g(a_{ij}) = j$, 令 $pg(i, j) = a_{ij}$

f 即为左函数



P47, 习题 1.7

证明：从本原函数出发，经复合和算子 $\prod_{i=n}^m [\cdot]$ 可以生成所有的初等函数，这里

$$\prod_{i=n}^m [f(i)] = \begin{cases} f(n) \cdot f(n+1) \cdots f(m), & \text{if } m \geq n, \\ 1, & \text{if } m < n \end{cases}$$

证：只需证 $\sum_{i=0}^n$ ， $\prod_{i=0}^n$ 和函数 π 可表示出。

(1) $\prod_{i=0}^m$ 为 $\prod_{i=n}^m$ 的特例。

(2) $x^y = \prod_{i=1}^y P_1^1(x)$, 从而 $2^y = \prod_{i=1}^y SSZ(i)$

(3) $N(x) = \prod_{i=1}^x Z(i)$

(4) $leq(x, y) = \prod_{i=x}^y Z(i) = \begin{cases} 0, & \text{if } x \leq y \\ 1, & \text{if } x > y \end{cases}$



P47, 习题 1.7 续

计算模型导引

$$(5) \text{ } geq(x, y) = \prod_{i=y}^x Z(i) = \begin{cases} 0, & \text{if } x \geq y \\ 1, & \text{if } x < y \end{cases}$$

$$(6) \text{ } eq(x, y) = leq(x, y)^{Ngeq(x, y)} = \begin{cases} 0, & \text{if } x = y \\ 1, & \text{if } x \neq y \end{cases}$$

$$(7) \text{ } \log(x) = \prod_{i=0}^x i^{Neq(2^i, x)}$$

$$\text{注意 } \log(2^y) = \prod_{i=0}^{2^y} i^{Neq(2^i, 2^y)}$$

$$(8) \text{ } \sum_{i=n}^m f(i, \vec{x}) = \log(2^{\sum_{i=n}^m f(i, \vec{x})}) = \log(\prod_{i=n}^m 2^{f(i, \vec{x})})$$

$$(9) \text{ } x \cdot y = \sum_{i=1}^x p_1^1(y)$$

$$(10) \text{ } x + y = \log(2^x \cdot 2^y)$$

$$(11) \text{ } x \dot{-} y = (\sum_{i=y+1}^x SZ(i)) + (\sum_{i=x+1}^y SZ(i))$$



P47, 习题 1.8

计算模型导引

设:

$$M(x) = \begin{cases} M(M(x+11)), & \text{if } x \leq 100, \\ x-10, & \text{if } x > 100, \end{cases}$$

证明:

$$M(x) = \begin{cases} 91, & \text{if } x \leq 100, \\ x-10, & \text{else} \end{cases}$$

证: 只需证, 当 $0 \leq x \leq 100$ 时, $M(x) = 91$

(1) $M(90) = M^2(101) = M(91) = M(92) = \dots = M(100) = MM(111) = M(101) = 91$

(2) 当 $0 \leq x \leq 100$ 时, 存在 k 使得 $90 \leq x+11k \leq 100$ 从而
 $M(x) = M^2(x+1*11) = M^{k+1}(x+11k) = M^k M(x+11k) = M^k(91) = 91$



P47, 习题 1.9

计算模型导引

证明:

$$\min x \leq n.[f(x, \vec{y})] = n \dot{-} \max x \leq n.[f(n \dot{-} x, \vec{y})]$$

$$\max x \leq n.[f(x, \vec{y})] = n \dot{-} \min x \leq n.[f(n \dot{-} x, \vec{y})]$$

证:

Case 1. $f(x)$ 在 $[0, n]$ 中有零点。

设 $\min x \leq n. f(x) = k$.

故, $f(k) = 0$, 从而 $f(n \dot{-} (n \dot{-} k)) = 0$

$n \dot{-} k$ 为 $g(x) = f(n \dot{-} x)$ 的零点。

当 k 为 $f(x)$ 的最小零点时, $n \dot{-} k$ 为 $g(x)$ 的最大零点, 从而

$$n \dot{-} k = \max x \leq n. f(n \dot{-} x)$$

因此, $k = n \dot{-} \max x \leq n. f(n \dot{-} x)$

Case 2. $f(x)$ 在 $[0, n]$ 中无零点, 等式两边相等。

同理, 可证 $\max x \leq n.[f(x, \vec{y})] = n \dot{-} \min x \leq n.[f(n \dot{-} x, \vec{y})]$



P48, 习题 1.10

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

证明: εF 对有界 \max - 算子封闭。

证: $\because \max x \leq n.f(x, \overrightarrow{y}) = n \dot{-} \min x \leq n.f(n \dot{-} x, \overrightarrow{y})$

$\therefore \varepsilon F$ 对 \max - 算子封闭



P48, 习题 1.11

Euler 函数, $\varphi: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ 定义为

$$\varphi(n) = |\{x: 0 < x \leq n \wedge \gcd(x, n) = 1\}|$$

即 $\varphi(n)$ 表示小于等于 n 且与 n 互素的正整数个数, 例如

$\varphi(1) = 1$, 因为 1 与其本身互素; $\varphi(9) = 6$, 因为 9 与 1, 2, 4, 5, 7, 8 互素。证明: $\varphi \in \varepsilon F$.

证: 我们有

$$\varphi(n) = \sum_{x=1}^n N(\gcd(x, n) = 1)$$

$$\gcd(x, y) = \max \{z : (z|x) \wedge (z|y)\}$$

$$= \max_{z \leq x} F(z, x, y)$$

$$F(z, x, y) = rs(x, z) + rs(y, z)$$



P48, 习题 1.12

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

设 $h(x)$ 为 x 的最大素因子的下标, 约定 $h(0) = 0, h(1) = 0$, 例如 $h(88) = 4$, 因为 $88 = 2^3 \times 11$ 的最大素因子 11 是第 4 个素数 p_4 , 其下标为 4. 证明: $h \in \varepsilon F$.

证: $h(0) = h(1) = 0$, 当 $x \geq 2$ 时。

$$\begin{aligned}\because h(x) &= \max_{y \leq x} \text{ep}_y(x) \geq 1 \\ &= \max_{y \leq x} 1 \dot{-} \text{ep}_y(x)\end{aligned}$$

$$\therefore h \in \varepsilon F$$



证明: $f \in PRF - \varepsilon F$

$$\begin{cases} g(0, n) = N^2 n \\ g(m+1, n) = n^{g(m, n)} \end{cases}, \text{ 从而 } f(n) = g(n, n)$$

$$\therefore f \in PRF$$

以下证 $f \notin \varepsilon F$, 若不然, 则 $f \in \varepsilon F$, 从而



P49, 习题 1.16 续

计算模型导引

1.1

1.2

1.3

1.4

1.5

1.6

1.6 续

1.7

1.7 续

1.8

1.9

1.10

1.11

1.12

1.16

1.16 续

1.19

$\exists k \forall n. f(n) < 2^{\cdot^{\cdot^{\cdot} 2^n}} \} k \text{个} 2$

取 $n = k + 2$, 从而

$(k + 2)^{\cdot^{\cdot^{\cdot (k+2)}}} \} k + 2 \text{个} < 2^{\cdot^{\cdot^{\cdot 2^{(k+2)}}}} \} k \text{个} 2 \text{矛盾}$



P49, 习题 1.19

计算模型导引

证明:

$$f(n) = \left\lfloor \left(\frac{\sqrt{5}+1}{2} \right) n \right\rfloor, \text{ 为初等函数}$$

证:

$$\begin{aligned} f(n) &= \max x \leq 2n. \ x \leq \frac{\sqrt{5}+1}{2} n \\ &= \max x \leq 2n. \ 2x \leq \sqrt{5}n + n \\ &= \max x \leq 2n. \ 2x \leq \sqrt{5}n \\ &= \max x \leq 2n. \ (2x)^2 \leq 5n^2 \\ &= \max x \leq 2n. \ 4x^2 \leq 4n^2 + 4xn \\ &= \max x \leq 2n. \ x^2 \leq (n^2 + xn) \end{aligned}$$

感谢观看！