

# 计算模型导引

## 习题课（二）

南京大学 计算机科学与技术系

2019/04/10



## P48, 习题 1.13

计算模型导引

设:  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  满足

$$\begin{aligned}f(0) &= 1, \\f(1) &= 1, \\f(x+2) &= f(x) + f(x+1)\end{aligned}$$

证明:

(1)  $f \in \mathcal{PRF}$ ;

(2)  $f \in \mathcal{EF}$

证: 令

$$[a_0, a_1, \dots, a_n] = \prod_{i=0}^n p_i^{a_i}$$

, 这里  $p_i$  为第  $i$  个素数, 比如 ( $p_0 = 2, p_1 = 3, p_2 = 5$ )

例如  $([a_0, a_1, a_2] = 2^{a_0} \cdot 3^{a_1} \cdot 5^{a_2})$

$ep_i(a) = a$  的素因子分解式中第  $i$  个素数的指数。易见

$$ep_i[a_0, a_1, \dots, a_n] = \begin{cases} a_i, & i \leq n \\ 0, & i > n \end{cases}$$



# P48, 习题 1.13 续 1

计算模型导引

令  $F(n) = [f(n), f(n+1)]$ , 从而  
 $F(0) = [f(0), f(1)] = 2^1 \cdot 3^1 = 6$

$$\begin{aligned} F(n+1) &= [f(n+1), f(n+2)] \\ &= [f(n+1), f(n+1) + f(n)] \\ &= [ep_1 F(n), ep_1 F(n) + ep_0 F(n)] \\ &= H(F(n)) \end{aligned}$$

这里  $H(x) = [ep_1 x, ep_1 x + ep_0 x]$   
 $\therefore H(x) = [ep_1 x, ep_1 x + ep_0 x] = 2^{ep_1 x} \cdot 3^{ep_1 x} \cdot 3^{ep_0 x}$   
 $\therefore H(x)$  是初等的。

又  $\because F(0) = 6, F(n+1) = H(F(n))$ , 以及  $H$  为原始递归函数,  
 $\therefore F(n)$  为原始递归函数,  
又  $\because f(n) = ep_0 F(n)$ ,  
 $\therefore f(n)$  为原始递归函数。



## P48, 习题 1.13 续 2

计算模型导引

下证  $f(n)$  是初等的

证法一：首先有  $f(n) \leq 2^n$ ，归纳证明如下：

当  $n = 0, 1$  时， $f(0) = 1 \leq 2^0, f(1) = 1 \leq 2^1$

归纳假设： $\forall k \leq n. f(k) \leq 2^k$

归纳步骤：当  $n < 2$  时， $f(n) \leq 2^n$  为真

当  $n \geq 2$  时，

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2) \leq 2^{n-1} + 2^{n-2} = 2^{n-2} \cdot 3 \leq 2^{n-2} \cdot 4 = 2^n$$

还有  $F(n) \leq G(n)$ ，这里  $G(n) = 2^{2^n} \cdot 3^{2^{n+1}}$  且  $G(n)$  是初等的。

证： $F(n) = [f(n), f(n+1)] = 2^{f(n)} \cdot 3^{f(n+1)} \leq 2^{2^n} \cdot 3^{2^{n+1}} = G(n)$ ，

易见  $G(n)$  的初等性。

令

$$\begin{aligned} \alpha(n) &= [F(0), \dots, F(n)] \\ &\leq [G(0), \dots, G(n)] \\ &= \prod_{i=0}^n p_i^{G(i)} \leq \prod_{i=0}^n p_n^{2^{2^i} \cdot 3^{2^{i+1}}} = (n+1) p_n^{2^{2^n} \cdot 3^{2^{n+1}}} = \beta(n) \end{aligned}$$

易见  $\beta(n)$  为初等函数。



# P48, 习题 1.13 续 3

计算模型导引

1.13

1.14

1.15

1.17

1.18

1.20

1.21

1.22

1.23

1.24

1.25

因为

$$\begin{aligned}
 \alpha(n) &= \mu x \leq \beta(n). (ep_0 x = F(0)) \wedge \forall i < n. ep_{i+1} x = H(ep_i x)) \\
 &= \mu x \leq \beta(n). [ep_0 x = 6 \wedge \forall i < n (ep_{i+1} x \dot{=} H(ep_i x) = 0)] \\
 &= \mu x \leq \beta(n). \left[ (ep_0 x \dot{=} 6) + \left( \sum_{i \rightarrow n-1} (ep_{i+1} x \dot{=} H(ep_i x)) \right) N^2 n \right] \\
 &= \mu x \leq \beta(n). \gamma(n)
 \end{aligned}$$

易见  $\gamma(n)$  是初等的, 所以  $\alpha(n)$  是初等的。

因为  $f(n) = ep_0(F(n)) = ep_0(ep_n(\alpha(n)))$ , 所以  $f(n)$  是初等的。



## P48, 习题 1.13 续 4

证法二:

$$f(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1}$$

(该公式的证明见 Kolman B, Busby R C, Ross S. Discrete mathematical structures. Prentice-Hall, Inc., 1996(3rd).)

$$\begin{aligned} &= \frac{1}{2^{n+1}\sqrt{5}} \left[ (1 + \sqrt{5})^{n+1} - (1 - \sqrt{5})^{n+1} \right] \\ &= \frac{1}{2^{n+1}\sqrt{5}} \left[ \sum_{i \rightarrow n+1} C_{n+1}^i (\sqrt{5})^i - \sum_{i \rightarrow n+1} C_{n+1}^i (-\sqrt{5})^i \right] \\ &= \frac{1}{2^{n+1}\sqrt{5}} \left[ \sum_{i \rightarrow n+1} C_{n+1}^i 2(\sqrt{5})^i N^2 rs(i, 2) \right] \\ &= \frac{1}{2^n} \left[ \sum_{i \rightarrow n+1} C_{n+1}^i 5^{\lfloor \frac{i}{2} \rfloor} N^2 rs(i, 2) \right] \\ &= \left[ \frac{\sum_{i \rightarrow n+1} C_{n+1}^i 5^{\lfloor \frac{i}{2} \rfloor} N^2 rs(i, 2)}{2^n} \right] \end{aligned}$$



## P48, 习题 1.14

计算模型导引

设数论谓词  $Q(x, y, z, v)$  定义为

$$Q(x, y, z, v) \equiv p(\langle x, y, z \rangle) | v,$$

其中  $p(n)$  表示第  $n$  个素数,  $\langle x, y, z \rangle$  是  $x, y, z$  的 Gödel 编码, 证明:  
 $Q(x, y, z, v)$  是初等的。

证:

$$\because \langle x, y, z \rangle = 2^x \cdot 3^y \cdot 5^z \in \mathcal{EF},$$

又  $Q(x, y, z, v)$  的特征函数为:

$$N^2rs(p(\langle x, y, z \rangle), v)$$

$$\therefore Q \in \mathcal{EF}$$



## P48, 习题 1.15

计算模型导引

设  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  满足

$$f(0) = 1,$$

$$f(1) = 4,$$

$$f(2) = 6,$$

$$f(x+3) = f(x) + (f(x+1))^2 + (f(x+2))^3,$$

证明:  $f \in \mathcal{PRF}$ .

证:

$$\text{令 } g(x) = \langle f(x), f(x+1), f(x+2) \rangle, f(x) = (g(x))_1,$$

$$g(0) = \langle 1, 4, 6 \rangle,$$

$$g(x+1) = \langle (g(x))_2, (g(x))_3, (g(x))_1 + (g(x))_2^2 + (g(x))_3^3 \rangle = B(g(x))$$

$$\text{这里 } B(z) = \langle (z)_2, (z)_3, (z)_1 + ((z)_2)^2 + ((z)_3)^3 \rangle \in \mathcal{PRF},$$

故  $g \in \mathcal{PRF}$ , 从而  $f \in \mathcal{PRF}$ .





# P49, 习题 1.17

计算模型导引

设  $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \in \mathcal{PRF}, f: \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ , 满足

$$f(x, 0) = g(x),$$

$$f(x, y+1) = f(f(\dots f(f(x, y), y-1), \dots), 0),$$

证明:  $f \in \mathcal{PRF}$ .

证:

证明  $f(x, y)$  呈形  $g^{a(y)}(x)$

**Basis:**  $y = 0, f(x, y) = f(x, 0) = g(x), a(0) = 1$

假设  $f(x, y) = g^{a(y)}(x)$

那么

$$\begin{aligned} f(x, y+1) &= f(f(\dots (f(x, y), y-1) \dots 1), 0) \\ &= g^{a(0)}(f(\dots f(f(x, y), y-1) \dots), 1) \\ &= g^{a(0)+a(1)}(f(\dots f(f(x, y), y-1) \dots), 2) \\ &= g^{a(0)+a(1)+\dots+a(y)}(x) \end{aligned}$$

从而,  $a(0) = 1, a(y+1) = a(0) + \dots + a(y)$ ,

易见  $a(y) \in \mathcal{PRF}$ . 故  $f(x, y) = g^{a(y)}(x)$

令  $h(x, y) = g^y(x)$



## P49, 习题 1.17 续

计算模型导引

1.13

1.14

1.15

1.17

1.18

1.20

1.21

1.22

1.23

1.24

1.25

$\therefore$

$$\begin{cases} h(x, 0) = x \\ h(x, y + 1) = g(h(x, y)) \end{cases}$$

$\therefore h \in \mathcal{PRF}$

$\therefore f(x, y) = h(x, a(y)),$

$\therefore f \in \mathcal{PRF}$



# P49, 习题 1.18

计算模型导引

设  $k \in \mathbb{N}^+$ , 函数  $f: \mathbb{N}^+ \rightarrow \mathbb{N}$  和  $g: \mathbb{N}^+ \rightarrow \mathbb{N}$  仅在有限个点取不同值  
证明:  $f$  为递归函数当且仅当  $g$  为递归函数.

证: 充分性

设  $f$  与  $g$  在有限个点取不同值, 从而有  $S = \{s_0, s_1, \dots, s_k\}, x \in S$  时,  
 $f(x) = g(x)$ ,  
从而,

$$f(x) = \begin{cases} f(x), & \text{若 } x \in S \\ g(x), & \text{若 } x \notin S \end{cases}$$

令

$$f'(x) = \begin{cases} f(x), & \text{若 } x \in S \\ 0, & \text{若 } x \notin S \end{cases}$$

易见  $f' \in \mathcal{PRF}$ .

$$f(x) = \sum_{i=0}^k f'(x) N(eq(s_i, x)) + \sum_{i=0}^k g(x) N^2(eq(s_i, x))$$

易见  $g \in \mathcal{PRF} \Rightarrow f \in \mathcal{PRF}$

同理,  $f \in \mathcal{PRF} \Rightarrow g \in \mathcal{PRF}$ .



# P49, 习题 1.20

证明:  $Ack(4, n) = \mathcal{PRF} - \mathcal{EF}$ , 其中  $Ack(x, y)$  是 Ackermann 函数.  
证:

令  $f(n) = A(4, n)$

$$f(0) = A(4, 0) = A(3, 1) = f_3(1) = 2^{1+3} - 3 = 13$$

$$\begin{aligned} f(n+1) &= A(4, n+1) \\ &= A(3, A(4, n)) = A(3, f(n)) = 2^{f(n)+3} - 3 \end{aligned}$$

令  $g(n) = f(n) + 3$ ,

从而  $g(0) = 16 = 2^4$ ,  $g(n+1) = 2^{g(n)}$

因此  $g(n) = 2^{\dots^{2^2}} \} n+3 \uparrow 2$

从而  $A(4, n) = 2^{\dots^{2^2}} - 3 \in \mathcal{PRF}$ .

$$\begin{aligned} \because \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2^{\dots^{2^2}} \} k \uparrow 2}{g(n)} &= 0 \\ \therefore g &\notin \mathcal{EF} \end{aligned}$$

从而  $f \notin \mathcal{EF}$



## P49, 习题 1.21

计算模型导引

设  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $f$  为单射 (1-1) 且满射 (onto), 证明:  
 $f \in \mathcal{GRF} \Leftrightarrow f^{-1} \in \mathcal{GRF}$ .

证: 设  $f$  为单射且满射, 令  $g(x) = f^{-1}(x)$ , 从而

$$y = g(x) \text{ iff } f(y) = x \text{ iff } y = \mu z. f(z) = x$$

从而

$$g(x) = \mu z. (f(z) = x)$$

因此

$$g \in \mathcal{GRF} \Leftarrow f \in \mathcal{GRF}$$

同理

$$f \in \mathcal{GRF} \Leftarrow g \in \mathcal{GRF}.$$



## P49, 习题 1.22

计算模型导引

设  $p(x)$  为整系数多项式, 令  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  定义为  $f(a) = p(x) - a$  对于  $x$  的非负整数根, 证明:  $f \in \mathcal{RF}$ .

证:

$$f(n) = \mu x. (p(x) = n)$$

$\because p(x)$  为整系数多项式

$\therefore$  存在正整系数多项式  $s(x)$  与  $t(x)$  使  $p(x) = s(x) - t(x)$

从而

$$f(n) = \mu x. (s(x) \dot{-} (n + t(x)))$$

易见  $s(x), t(x) \in \mathcal{PRF}$

故  $f \in \mathcal{RF}$



## P49, 习题 1.23

计算模型导引

1.13

1.14

1.15

1.17

1.18

1.20

1.21

1.22

1.23

1.24

1.25

设

$$f(x) = \begin{cases} x/y, & \text{若 } y \neq 0 \text{ 且 } y|x, \\ \uparrow, & \text{否则.} \end{cases}$$

证明:  $f \in \mathcal{RF}$ .

证:

$$f(x) = \mu z. (zy = x) \text{ 且 } (y \neq 0) = \mu z. (x \dot{-} zy) \cdot Ny$$



## P50, 习题 1.24

计算模型导引

设  $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  满足

$$g(0) = 0,$$

$$g(1) = 1,$$

$$g(n+2) = rs((2002g(n+1) + 2003g(n)), 2005),$$

(1) 试求  $g(2006)$

(2) 证明  $g \in \mathcal{EF}$

证:

(1) 令  $h: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$  如下,

$$h(0) = 0,$$

$$h(1) = 1,$$

$$h(n+2) = -3h(n+1) - 2h(n)$$

易见  $g(n) = rs(h(n), 2005)$

$h(n)$  的特征方程为  $\lambda^2 = -3\lambda - 2$ , 其根为  $-1, -2$ , 从而

$h(n)$  呈形  $a(-1)^n + b(-2)^n$ , 由于  $h(0) = 0, h(1) = 1$ , 故得

$a = 1, b = -1$ , 因此  $h(n) = (-1)^n - (-2)^n = (-1)^{n+1}(2^n - 1)$





## P50, 习题 1.24 续

计算模型导引

从而

$$g(n) = IF \ n\text{偶} \ THEN \ 2005 \dot{-} rs(2^n \dot{-} 1, 2005) \ ELSE \ rs(2^n \dot{-} 1, 2005) \\ = (2005 \dot{-} rs(2^n \dot{-} 1, 2005)) Nrs(n, 2) + rs(2^n \dot{-} 1, 2005) N^2 rs(n, 2)$$

故  $g \in \mathcal{EF}$

(2) 以下计算  $g(2006)$

$\because 2005 = 5 \cdot 401, 5, 401$  为素数

$\therefore$  由 *Fermat's little theorem* (费马小定理: 假如  $p$  是质数, 且  $(a, p) = 1$ , 那么  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ ) 知

$$2^4 \equiv 1(5), 2^{400} \equiv 1(401), \text{从而 } 2^{400} \equiv 1(5) \text{ 且 } 2^{400} \equiv 1(401)$$

$$\because (5, 401) = 1 \therefore 2^{400} \equiv 1(5 \cdot 401) \text{ 即 } rs(2^{400}, 2005) = 1$$

从而,  $g(n+400) = g(n)$ ,  $g$  的周期为 400

$$\text{故 } g(2006) = g(6) = rs(h(6), 2005) = 2005 - rs(2^6 - 1, 2005) = \\ 2005 - 2^6 + 1 = 1942$$



## P50, 习题 1.25

计算模型导引

设  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  定义为

$f(n) = \pi$  的十进制展开式中第  $n$  位数字.

例如  $f(0) = 3, f(1) = 1, f(2) = 4$ , 证明:  $f \in \mathcal{GRF}$   
证:

$$\because \frac{1}{1+x^2} = \left( \sum_{i=0}^n (-1)^i x^{2i} \right) + \frac{(-1)^{n+1} x^{2n+2}}{1+x^2}$$

$$\begin{aligned} \therefore \arctan x &= \int_0^x \frac{dt}{1+t^2} = \sum_{i=0}^n (-1)^i \int_0^x t^{2i} dt + \int_0^x \frac{(-1)^{n+1}}{1+t^2} t^{2n+2} dt \\ &= \sum_{i=0}^n (-1)^i \frac{x^{2i+1}}{2i+1} + \int_0^x \frac{(-1)^{n+1}}{1+t^2} t^{2n+2} dt \dots (*) \end{aligned}$$



# P50, 习题 1.25 续 1

由 Hutton's Formula 知

$$\frac{\pi}{4} = 2\arctan\left(\frac{1}{3}\right) + \arctan\left(\frac{1}{7}\right) \text{ 从而 } \pi = 8\arctan\left(\frac{1}{3}\right) + 4\arctan\left(\frac{1}{7}\right)$$

在 (\*) 中取  $n = 2k + 1$ , 这是使余项为正且估计更精确

$$\begin{aligned} \pi &= 8 \sum_{i=0}^{2k+1} (-1)^i \frac{1}{(2i+1)3^{2i+1}} + 8 \int_0^{\frac{1}{3}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt \\ &\quad + 4 \sum_{i=0}^{2k+1} (-1)^i \frac{1}{(2i+1)7^{2i+1}} + 4 \int_0^{\frac{1}{7}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt \end{aligned}$$

令

$$\begin{aligned} t_k &= 8 \sum_{i=0}^{2k+1} (-1)^i \frac{1}{(2i+1)} \left( \frac{1}{3^{2i+1}} + \frac{1}{2 \cdot 7^{2i+1}} \right) \\ r_k &= 8 \int_0^{\frac{1}{3}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt + 4 \int_0^{\frac{1}{7}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt \end{aligned}$$



# P50, 习题 1.25 续 2

计算模型导引

$$r_k = 8 \int_0^{\frac{1}{3}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt + 4 \int_0^{\frac{1}{7}} \frac{t^{4k+4}}{1+t^2} dt$$

$$\leq 8 \int_0^{\frac{1}{3}} t^{4k+4} dt + 4 \int_0^{\frac{1}{7}} t^{4k+4} dt$$

$$\leq 8 \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3^{4k+4}} + 4 \cdot \frac{1}{7} \cdot \frac{1}{7^{4k+4}} \leq \frac{1}{3^{4k}} \leq \frac{1}{80^k}$$

因此  $\pi = t_k + r_k$ , 且  $0 < r_k < \frac{1}{80^k}$   
 $t$  为有理数, 设  $t_k$  的十进制展开式为

$$t_k = a_{k0} a_{k1} a_{k2} \cdots a_{kn} \cdots$$

对于  $n \in \mathbb{N}$ , 存在  $l \geq n+1$  使在  $t_l$  中并非

$a_{l,n+1}, a_{l,n+2}, \cdots a_{l,l}$  皆为 9

若不然, 对任何  $l \geq n+1$ ,  $a_l, a_{l,n+1}, a_{l,n+2}, \cdots, a_{l,l}$  皆为 9



# P50, 习题 1.25 续 3

计算模型导引

$$\because 10^l \pi = 10^l t_l + 10^l r_l \therefore 10^l t_l < 10^l \pi < 10^l t_l + \frac{1}{8^l}$$

这样在  $\pi$  的展开式中, 从某位起皆为 9, 从而  $\pi$  为有理数

令  $l = l(n) = \mu l$ . ( $l \geq n+1$  且在  $a_{l,n+1}, \dots, a_{l,l}$  中并非皆为 9)

$\therefore a(l, i) = a_{l,i} = t_l$  展开式的第  $i$  个数字  $\in \mathcal{EF}$

$$\therefore l(n) = \mu l. ((l \geq n+1) \wedge \prod_{i=n+1}^l ((a_{l,i} - 9) \neq 0)) \in \mathcal{GRF}.$$

{注, 若知道  $\pi$  展开式中连续 9 的个数有上界, 则  $l(n) \in \mathcal{EF}$ }

我们有  $t_k < \pi < t_l + \frac{1}{80^l}$

对于  $n \in \mathbb{N}$ , 取  $l = l(n)$

$\therefore a_{l,n+1}, \dots, a_{l,l}$  并非皆为 9,

$\therefore$  设  $a_{l,m} < 9$

这里  $n+1 \leq m \leq l$ , 设  $\pi = \pi_0 \pi_1 \pi_2 \dots$

从而  $t_l < \pi < t_l + \frac{1}{80^m}$

$$10^m t_l < 10^m \pi < 10^m t_l + \frac{1}{8^m}$$



# P50, 习题 1.25 续 4

计算模型导引

从而

$$\begin{aligned}
 & a_{l0} a_{l1} a_{l2} \dots a_{ln} a_{\overline{ln+1}} \dots a_{lm} \cdot a_{\overline{lm+1}} \dots \\
 & < \pi_0 \pi_1 \pi_2 \dots \pi_n \pi_{n+1} \dots \pi_m \cdot \pi_{m+1} \dots \\
 & < a_{l0} a_{l1} a_{l2} \dots a_{ln} a_{\overline{ln+1}} \dots a_{lm} \cdot a_{\overline{lm+1}} \dots + \frac{1}{8^m} (m \geq 1) \\
 & < a_{l0} a_{l1} a_{l2} \dots a_{ln} a_{\overline{ln+1}} \dots (a_{lm} + 1) \cdot a_{\overline{lm+1}} \dots
 \end{aligned}$$

因此,

$$a_{l0} a_{l1} \dots a_{ln} a_{\overline{ln+1}} \dots a_{lm} \leq \pi_0 \pi_1 \dots \pi_n \pi_{n+1} \dots \pi_m \leq a_{l0} a_{l1} \dots a_{ln} a_{\overline{ln+1}} \dots (a_{lm} + 1)$$

$$\therefore m \geq n+1 \therefore \pi_n = a_{ln}$$

因此,  $f(n) = \pi_n = a(l(n), n) \in \mathcal{GRF}$

感谢观看！