

《计算模型导引》第五章参考答案*

2019 年 5 月 22 日

习题 5.1

主要思想是先后抹除 \bar{x} 最后移到 \bar{y} 的头. 机器如下:

	0	1	解释
1	0R2	0R1	抹除第一个 \bar{x} 并指向 \bar{y} 头
2	0R3	1R2	移动到第二个 \bar{x} 头
3	0L4	0R3	抹除第二个 \bar{x}
4	0L4	1L5	越过 \bar{y} 的最后一个 1
5	0R6	1L5	移到 \bar{y} 头

习题 5.2

主要思想是每次抹掉输入的一个 1 对应两个输出各增加一个 1. 即设计机器 M 实现如下功能:

$$\begin{aligned} M|1 : 0 \dots 0 \underset{\uparrow}{1} 0 1^k 0 1^k 0 \dots &\rightarrow u : 0 \dots 0 \underset{\uparrow}{1}^{k+1} 0 1^{k+1} 0 \dots \\ M|1 : 0 \dots 0 \underset{\uparrow}{1}^{l+1} 0 1^k 0 1^k 0 \dots &\rightarrow v : 0 \dots 0 \underset{\uparrow}{1}^l 0 1^{k+1} 0 1^{k+1} 0 \dots \end{aligned}$$

这里 $k \geq 0$, u 为停机状态. 这样 $M[v := 1]$ 既可实现循环.

具体实现如下:

*Ver. 0.1. 原答案由宋方敏教授给出手稿, 然后由助教丁超录入修订补充. 此文档来源为https://github.com/sleepycake/NJU_Com_Models

	0	1	解释
1		0R2	输入移除 1
2	0R3	1R12	判断输入是否还有 1, 移到尾部再跳过后面的 0
3	1R4	1R3	输入为 0, 那么走第一个分支 3-8. 将第一个 1^k 后的 0 改为 1
4		0R5	将第二个 1^k 的第一个 1 改为 0
5	1R6	1R5	将第二个 1^k 后的 0 改为 1
6	1L7		再添个 1
7	0L8	1L7	跳过 1^{k+1}
8	0R9	1L8	移到输入头, 停机
12	0R13	1R12	输入不为 0, 那么走第二个分支 12-19. 跳过第一个输入
13	1R14	1R13	将第一个 1^k 后的 0 改为 1
14		0R15	将第二个 1^k 的第一个 1 改为 0
15	1R16	1R15	将第二个 1^k 后的 0 改为 1
16	1L17		再添个 1
17	0L18	1L17	跳过 1^{k+1}
18	0R19	1L18	再跳过 1^{k+1}
19	0R1	1L19	再移到输入头, 循环

习题 5.4

参照第 133 页定理 5.14, 我们需要作一个预处理, 添上一个输入 $\bar{1}$. 具体可以由如下机器 M_3 实现:

	0	1
1	0R2	1R1
2		1R3
3	1L4	
4		1L5
5	0L6	
6	0R7	1L6

如书中第 134 页构造机器 M_1 :

	0	1
1		0R2
2	0R4	1R3
3	0R4	1R3

令 M_2 为 $M_1 \Rightarrow \boxed{\text{double}} \Rightarrow \boxed{\text{compress}} \Rightarrow \boxed{\text{shiftl}}$, 从而

若 $x = 0$, 则 $M_2|1 : 0\bar{x}0\bar{y}0 \cdots \rightarrow v : 000\bar{y}0 \cdots$

若 $x > 0$, 则 $M_2|1 : 0\bar{x}0\bar{y}0 \cdots \rightarrow w : 00\overline{x-1}0g(\bar{y})0 \cdots$, 其中 w 为 M_2 的输出时的状态.

令 $\boxed{f} = M_2[w := 1]$, $M_3 \Rightarrow \boxed{f}$ 即为所求.

习题 5.5

- 若 $x = 0$:

$$1 : 010000 \dots \quad (1R2)$$

$$2 : 010000 \dots \quad (0L3)$$

$$3 : 010000 \dots \quad (1L3)$$

$$3 : 010000 \dots \quad (0L3)$$

$$3 : 010000 \dots \quad (\text{halt})$$

- 若 $x > 0$:

$$1 : 011^x 0000 \dots \quad (1R2)$$

$$2 : 011^x 0000 \dots \quad (0R1)$$

$$1 : 0101^{x-1} 0000 \dots \quad (1R2)$$

$$2 : 01011^{x-2} 0000 \dots \quad (0R1)$$

$$\dots \quad (1R2, 0R1)$$

$$3 : \overbrace{0101 \dots 01}^{\lfloor x/2 \rfloor + 1 \text{ 个 } 01} 0000 \dots \quad (1L3)$$

$$\dots \quad (0L3, 1L3)$$

$$3 : \overbrace{0101 \dots 01}^{\lfloor x/2 \rfloor + 1 \text{ 个 } 01} \dots 010000 \dots \quad (0L3)$$

$$3 : \overbrace{0101 \dots 01}^{\lfloor x/2 \rfloor + 1 \text{ 个 } 01} \dots 010000 \dots \quad (\text{halt})$$

总之就是擦除了第偶数个 1, 然后指向第一个 0 左边 (越界).

习题 5.6

易见 $M_2 | 1 : 0\bar{x}0\bar{y}0 \dots \rightarrow 1 : 000\bar{y}0 \dots$

从而 $M_2 | 1 : 01^n 01^m 01^k 0\bar{y}0 \dots \rightarrow 1 : 0^{n+m+k+3} 00 \dots$ (停)

又易见 $M_2 | 1 : 000 \dots \rightarrow 7 : 011110 \dots$

于是 $M_2 | 1 : 01^n 01^m 01^k 0\bar{y}0 \dots \rightarrow 7 : 0^{m+n+k+4} 11110 \dots$ (停)

习题 5.7

由于

$$y = \lfloor \sqrt{x} \rfloor \Leftrightarrow y \leq \sqrt{x} < y+1 \Leftrightarrow y^2 \leq x < (y+1)^2$$

所以

$$f(x) = \mu y. x < (y+1)^2 = \mu y. N^2((sx) \div (sy)^2)$$

首先平方机器 `sqrt` 可由 `copy1` \Rightarrow `shiftl` \Rightarrow `multi` 构造, 其中 `multi` 为习题 5.3 的乘法机器. 然后减法机器也在习题 5.11 中给出, 于是 f 涉及到的机器都已经构造出, 那么 `f` 是可构造的. 具体构造过程可对照教材实现.

习题 5.10

参照第 133 页定理 5.14, 我们需要作一个预处理, 添上一个输入 $\bar{0}$. 具体可以由如下机器 M_3 实现:

	0	1
1	0R2	1R1
2	1L3	
3	0L4	
4	0R5	1L4

接下来再如法构造 `f` 既可. 最后结果为 $M_3 \Rightarrow \text{f}$.

习题 5.11

注意到 $0 \div y = 0$, $x \div 0 = x$, $(x+1) \div (y+1) = x \div y$, 我们可以分情况处理. 机器如下:

	0	1	解释
1		0R2	将 x 减 1
2	0R3	1R4	判断原 x 是否为 0
3	1O15	0R3	原 x 为 0 那么把 \bar{y} 修改为 1 输出
4	0R11	1R4	原 x 不为 0 找到 \bar{y} 的头
5	0L6	1R5	找到 \bar{y} 的尾部
6		0L7	将 y 减 1
7	0L10	1L7	找到 \bar{x} 的尾
10	0R1	1L10	找到 \bar{x} 的头, 迭代
11		1R12	跳过 \bar{y} 的第一个 1
12	0L13	1R5	判断 y 是否为 0
13		0L16	原 y 为 0, 抹掉 \bar{y}
14	0R15	1L14	原 y 为 0, 找到 \bar{x} 的头, 输出 x
15			停机
16	0L14		前左跳过一个 0

计算过程如下:

- 若 $x = 0$:

$$\begin{array}{ll}
 1 : 010\overline{y}000\dots & (0R2) \\
 \quad \uparrow & \\
 2 : 000\overline{y}000\dots & (0R3) \\
 \quad \uparrow & \\
 3 : 000\overline{y}0000\dots & (0R3) \\
 \quad \uparrow & \\
 3 : 0000\overline{y-1}0000\dots & (0R3) \\
 \quad \uparrow & \\
 \dots & (0R3) \\
 3 : 000\dots 00000\dots & (1O15) \\
 \quad \uparrow & \\
 15 : 000\dots 10000\dots & (\text{halt}) \\
 \quad \uparrow &
 \end{array}$$

- 若 $x > 0$, $y = 0$:

$$\begin{array}{ll}
 1 : 011^x01000\dots & (0R2) \\
 \quad \uparrow & \\
 2 : 001^x01000\dots & (1R4) \\
 \quad \uparrow & \\
 \dots & (1R4) \\
 4 : 001^x01000\dots & (0R11) \\
 \quad \uparrow & \\
 11 : 001^x01000\dots & (1R12) \\
 \quad \uparrow & \\
 12 : 001^x01000\dots & (0L13) \\
 \quad \uparrow & \\
 13 : 001^x01000\dots & (0L16) \\
 \quad \uparrow & \\
 16 : 001^x00000\dots & (0L14) \\
 \quad \uparrow & \\
 14 : 001^{x-1}10000\dots & (1L14) \\
 \quad \uparrow & \\
 \dots & (1L14) \\
 14 : 001^x0000\dots & (0R15) \\
 \quad \uparrow & \\
 15 : 001^x0000\dots & (\text{halt}) \\
 \quad \uparrow &
 \end{array}$$

- 若 $x > 0, y > 0$:

$$\begin{array}{ll}
1 : 011^x 0\bar{y}000 \dots & (0R2) \\
\quad \uparrow & \\
2 : 001^x 0\bar{y}000 \dots & (1R4) \\
\quad \uparrow & \\
\dots & (1R4) \\
4 : 001^x 0\bar{y}000 \dots & (0R11) \\
\quad \uparrow & \\
11 : 001^x 0\bar{y}000 \dots & (1R12) \\
\quad \uparrow & \\
12 : 001^x 01\overline{y-1}000 \dots & (1R5) \\
\quad \uparrow & \\
\dots & (1R5) \\
5 : 001^x 0\bar{y}000 \dots & (0L6) \\
\quad \uparrow & \\
6 : 001^x 01^y 1000 \dots & (0L7) \\
\quad \uparrow & \\
7 : 001^x 01^{y-1} 1000 \dots & (1L7) \\
\quad \uparrow & \\
\dots & (1L7) \\
7 : 001^x 0\bar{y}000 \dots & (0L10) \\
\quad \uparrow & \\
10 : 001^{x-1} 101^y 000 \dots & (1L10) \\
\quad \uparrow & \\
\dots & (1L10) \\
10 : 001^x 01^y 000 \dots & (0R1) \\
\quad \uparrow & \\
1 : 001^x 01^y 000 \dots & (\text{Compute } (x-1) \div (y-1)) \\
\quad \uparrow &
\end{array}$$

习题 5.12

欲证 *Even* Turing-可计算, 只需构造机器 E 满足:

$$\begin{array}{l}
E|1 : 01^{2x+1}0 \dots \rightarrow u : 0 \dots 010 \dots \\
\quad \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\
E|1 : 01^{2x}0 \dots \rightarrow u : 0 \dots 0110 \dots \\
\quad \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow
\end{array}$$

其中 $E(1, u)$ 无定义. E 可如下构造:

	0	1
1	1L3	0R2
2	1O4	0R4
3	1O3	

$E(1, 1)$ 的 $E(1, 2)$ 形成循环将成对的 1 改为 0. 若有奇数个 1, 最后会执行 $M(0, 2)$ 停机, 输出 $\bar{0}$. 若有偶数个 1, 最后会执行 $M(0, 1), M(0, 3)$ 停机, 输出 $\bar{1}$.

习题 5.17

首先 0,1 显然都不是一个合法的机器编码, 假定输入至少为 2.

此题的关键在于给定机器 M 的编码 $\#M$ 如何确定其行数. 解法为:

设 M 有 $k+1$ 行, 那么显然有 $k < \#M$. 从而设 $k = \max z \leq \#M, [p_z | \#M]$,

一旦 k 确定, 那么对于各行的解码过程都是可计算的. 一旦出现不合法的行则解码失败, 全部成功解码则说明输入是一个合法的机器编码, 属于 S .

反过来由于编码和解码是一对逆过程, 那么解码失败的输入一定不属于 S .

如果我们承认 CT, 那么我们已经给出了一个能行的方法判定 S , 从而 S 是 Turing-可计算的.

若持有更保守的观点, 那可以通过证明 S 为递归集来证明其 Turing-可计算. 过程繁杂从略.

习题 5.18

由 Taylor 公式

$$e = \sum_{i=0}^n \frac{1}{i!} + \frac{e^\theta}{(n+1)!}, \quad 0 < \theta < 1$$

(1) 令 $f(n) = \lfloor e \cdot n! \rfloor$, 我们往证 $f \in \mathcal{PRF}$:

$f(0) = f(1) = 2$, 当 $n \geq 2$

$$f(n) = \left(\sum_{i=0}^n \frac{1}{i!} \right) n! + \frac{e^\theta}{n+1}$$

注意到当 $n \geq 2$ 时 $0 < \frac{e^\theta}{n+1} < 1$, 从而

$$f(n) = \sum_{i=0}^n (n-1)!$$

于是 $f \in \mathcal{PRF}$.

(2) 令 $h(n) = \lfloor e n! \rfloor$ 则 $h(0) = 0$, $h(n) = \left\lfloor \frac{g(n)}{(n-1)!} \right\rfloor, n \geq 1$.

从而 $h \in \mathcal{PRF}$.

(3)

$$g(1) = 2$$

$$g(n) = h(10^n) \div h(10^{n-1}) \cdot 10, \quad n > 1$$

从而 $g \in \mathcal{PRF}$, 于是 g 可计算。

注意到余项的上界 $\frac{e}{(n+1)!}$ 严格单调递减且收敛速度超过指数函数, 此题也可以设计数值算法来求 e 的前 n 位有效数字, 进而通过 CT 说明 g 可计算.