### 1, 最小公倍数

李老师您好:

对于最小公倍数我有个想法。它大概是这样:让两个数在两个带上做往返运动并且不改变带上的值,如果两个数没有同时晕倒 B 那么他们继续做往返运动,直到他们同时遇到 B。每当带一带二走一步,在带 3 上写个 1,当程序结束时带 3 上的值就是所求。

# 程序在照片中

其中步骤一: 是将第一个数的第一个 1 抹去。

步骤二:不断右移,将第一个数写在第二个带上,并从第一个带上抹去。

步骤三: 当带 1 遇到 B 时,将带 1 右移,使其指向第二个数;讲带 2 左移,使 其指向第一个数的最后一个 1.

步骤四: 抹去带 1 上第二个数的一个 1.

q3 走的方向是: RL q4 走的方向: RR q5 方向: LL q6 方向: LR 初始带 1 指向的是第一个 1,带 2 指向的是最后一个 1.所以开始时带 1 向右走,带 2 向左走。

q3: 当带1和带2都是1时,带1右走,带2左走。在带3上写1.

当带 1 为 1 带 2 为 B 时,进入 q4;

当带 1 为 B 带 2 为 1 时,进入 q5;

当带 1 和带 2 都被 B 是, 进入 q7, 结束。

q4: 当带 1 和带 2 都为 1 时,带 1 和带 2 都想有走,并在带 3 写 1;

当带 1 为 1, 带 2 为 B 时, 进入 q3;

当带 1 为 B, 带 2 为 1 时, 进入 q6;

当带 1 和带 2 都为 B 时,进入 q7 结束。

q5, q6 同理。

ab c

 $\times \frac{\log_2 x}{\log_2 x}$ 

设L={wcw ~ | WE {0,13, WR 是W的逆字}

过程发上的图录机M,使M,的时间复杂店DTCN为MT,再设计接受L的图录机Mz使Mz 的空间复数局DSCN)=Elogz型 ==

角星 有先设计Mi,利用双向两带图灵机,带上新入WCWP

把吸制到带2上,然后比较带上的水和带2上心

(它们关于(竞通对机) 若符合要求 则持定信持机,否则无定义

 $M_1 = \{Q, \Sigma, T, \delta, q_0, F\}$   $\Sigma = \{0,1,C\}, \Gamma = \{0,1,C,B\}$  $Q = \{q_0,q_1,q_2\}$   $F = \{q_2\}$ 

- 1. 6 (90, [x]) = (90, [x], [x])
- 2 & (90, [6]) = (9,, [6], [R])
- 3. 6(9,,[x])=(qi, [x],[r])
- 4. 5 (9, [B])=(92, [B], [O]).

 $\frac{|a_1|a_2|\cdots|c|\cdots|a_2|a_1}{|a_1|a_2|\cdots|a_1|B|}$ 

我们就看日本间复杂度 2L+2个云州在 = n+1

设计Mz接货L使空间复杂度Ds(n)=[lgz]

用查查二带高线图式机来计算。上带放长度为n的L、下带计量,类或从二进制研究主存放

MI作时

Kt1= log\_ ([]]+1)

(1)检查转放是否只有一个人, 否则无定义

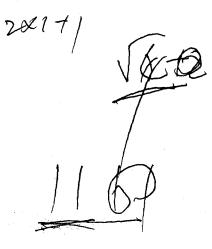
K=109, (FA-]+1)-K[109, N]

- (2) 计管(的左右 答别数是到事, 共相等, 见)(3)
- (3)这个比较与(等距离的符号是否相单同,相同接受,否则无效
- (4)在存储带处道之录(3)中(左右第一位置一直到空的数,不道开始写空,每执行一次相符的比较,加)成值到6。到达0时,则则此接受。

每次看出在创满带上增加一个"1"后,要经过在输入带上扫描. 2m+1个"1"后再加"1"·直到申将输,·入带:扫描一遍 这对·创满带输出为 [NX]再加2个"1" 和删除一个"1"。

4. 
$$8191, [b] = (91, [b] [b])$$

1 +3 4 +5 g 1 +1 2 +13



### 最大公约数

基本思想:辗转相减法(求 最大公约数),即尼考曼彻 斯法, 其特色是做一系列减 法,从而求得最大公约数。 始终用大的数减小的数,当 差是0时结束,此时的被除 数和除数相同,均为最大公 约数。例如: 两个自然数 35 和 14, 用大数减去小数, (35,14)->(21,14)->(7,14)->(7,7)。最后 7 就是 35 和 14 的最大公约数。

优点: ①只做减法: ②不用事 先知道两个数的大 小; ③只用两个带。 最后两带的数都是 最大公约数。

### 算法步骤:

 $\begin{cases} \chi_1 & \chi_2 \\ & \end{cases} = \delta(q_0, \begin{pmatrix} 1 \\ R \end{pmatrix}) = (q_0, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$  $\delta(q_0, {B \choose B}) = (q_1, {B \choose B}, {D \choose L})$ 

$$\delta(\mathbf{q}_1, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}) = (\mathbf{q}_1, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ L \end{pmatrix})$$

$$\delta(q_1, \binom{B}{B}) = (q_2, \binom{B}{B}, \binom{R}{R})$$

$$5.\delta q_2$$
,  $\binom{1}{1}$   $\neq$   $(q_3, \binom{B}{B}, \binom{R}{R})$ 

//两带同时摸掉1个"1",因为带上 的1数量比实际多一个

$$\delta(q_3, \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}) = (q_3, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$$
//步骤 6-8 处理性 2 为 0 的情况,这时

 $\delta(q_3', \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}) = (q_3', \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$ 

$$\delta(q_3), \begin{pmatrix} B \\ B \end{pmatrix} = (q, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$$

$$\delta(q_3, \binom{B}{1}) = (q_3", \binom{1}{1}, \binom{R}{R})$$

//9-10 处理带 1 为 0 的情况 这时带 1 复制 2

$$\delta(q_3", \binom{B}{1}) = (q_3", \binom{1}{1}, \binom{R}{R})$$

$$a(q_3", \begin{pmatrix} B \\ B \end{pmatrix}) = (q, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$$

//两个带的结果都是最大公约数,结

$$12.\delta(Q_3.$$
  $\begin{pmatrix} B \\ B \end{pmatrix}) = (q. \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$  /两个带同时为  $0$  的情况

13. 
$$\delta(q_3,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix}) = (q_4,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}R\\R\end{pmatrix})$$

(处理两数都不为)的情况。

$$\delta(q_4, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_4, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$$

$$\delta(\mathbf{q}_4, \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}) = (\mathbf{q}_5, \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} L \\ L \end{pmatrix})$$

$$\delta(q_5, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_5, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} L \\ L \end{pmatrix})$$

$$\delta(q_5.\binom{B}{B}) = (q_5) \cdot \binom{B}{B} \cdot \binom{R}{R}$$

$$\mathfrak{s}(q_5', \binom{B}{1}) = (q_5', \binom{B}{1}).$$

$$\delta(q_5)$$
,  $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ )= $(q_4, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$ 

//回到  $\mathbf{q}_4$  状态

$$\delta(q_4, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_6, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} L \\ L \end{pmatrix})$$

// Q<sub>6</sub> 是带 2 长,并且往回走摸带 2

$$\delta(q_6,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix})=(q_6,\begin{pmatrix}1\\B\end{pmatrix},\begin{pmatrix}L\\L\end{pmatrix})$$

22. 
$$\delta(q_6, {B \choose B}) = (q_6, {B \choose B}, {R \choose R})$$

$$\delta(q_6', \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}) = (q_6', \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}),$$

$$\begin{pmatrix} D \\ R \end{pmatrix}$$
) //带 2 往右走,带 1 指向

了第一个"1"的位置

24

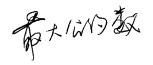
$$\delta(q_6), \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_4), \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$$

//回到 Q4 状态



$$\delta(q_4, \binom{B}{B}) = (q, \binom{1}{1}, \binom{D}{D})$$

//结束.有两种情况在这里结束: ①两数同时为 0; ②相减过程中当两数相等时在这里结束。



## 最大公约数

### 计算机软件与理论

2010532039, 王强; 2010532043, 张小利

基本思想: 辗转相减法(求最大公约数),即尼考曼彻斯法,其特色是做一系列减法,从而求得最大公约数。始终用大的数减小的数,当差是0时结束,此时的被除数和除数相同,均为最大公约数。例如:两个自然数35和14,用大数减去小数,(35,14)->(21,14)->(7,14)->(7,7)。最后7就是35和14的最大公约数。

优点: ①只做减法;②不用事先知道两个数的大小: ③只用两个带。最后两带的数都是最大公约数。 算法步骤:

1、
$$\delta(q_0,\begin{pmatrix}1\\B\end{pmatrix})=(q_0,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}R\\R\end{pmatrix})$$
 //步骤 1-4 是将  $x_1$ 从带 1 转移到带 2 上

2. 
$$\delta(q_0, \binom{B}{B}) = (q_1, \binom{B}{B}, \binom{D}{L})$$

3. 
$$\delta(q_1, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_1, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ L \end{pmatrix})$$

4. 
$$\delta(q_1, \binom{B}{B}) = (q_2, \binom{B}{B}, \binom{R}{R})$$

5、
$$\delta(q_2,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix})=(q_3,\begin{pmatrix}B\\B\end{pmatrix},\begin{pmatrix}R\\R\end{pmatrix})$$
 //两带同时摸掉 1 个 "1",因为带上的 1 数量比实际多一个

6、
$$\delta(q_3, \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix})=(q_3', \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$$
 //步骤 6-8 处理带 2 为 0 的情况,这时带 2 复制 1

7. 
$$\delta(q_3',\begin{pmatrix}1\\B\end{pmatrix})=(q_3',\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}R\\R\end{pmatrix})$$

8、
$$\delta(q_3', \binom{B}{B}) = (q, \binom{1}{1}, \binom{D}{D})$$
 //两个带的结果都是最大公约数,结束

9. 
$$\delta(q_3, \binom{B}{1}) = (q_3'', \binom{1}{1}, \binom{R}{R})$$

10. 
$$\delta(q_3", \binom{B}{1}) = (q_3", \binom{1}{1}, \binom{R}{R})$$

11. 
$$\delta(q_3", \binom{B}{B}) = (q, \binom{1}{1}, \binom{D}{D})$$

12. 
$$\delta(q_3, \begin{pmatrix} B \\ B \end{pmatrix}) = (q, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ D \end{pmatrix})$$

13. 
$$\delta(q_3,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix}) = (q_4,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}R\\R\end{pmatrix})$$

14. 
$$\delta(q_4, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_4, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} R \\ R \end{pmatrix})$$

15、
$$\delta(q_4, \binom{1}{B}) = (q_5, \binom{1}{B}, \binom{L}{L})$$
 //  $q_5$  是带 1 长,并且往回走摸带 1

16. 
$$\delta(q_5, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_5, \begin{pmatrix} B \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} L \\ L \end{pmatrix})$$

17、
$$\delta(q_s, \binom{B}{B}) = (q_s', \binom{B}{B}, \binom{R}{R})$$
 //带 1 摸完了

18、
$$\delta(q_5', \binom{B}{1})=(q_5', \binom{B}{1}, \binom{R}{D})$$
 //带 1 往右走,带 2 指向了第一个"1"的位置

19、
$$\delta(q_5',\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix})=(q_4,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}D\\D\end{pmatrix})$$
; //回到 $q_4$ 状态

20、
$$\delta(q_4, \binom{B}{1})$$
=( $q_6$ ,  $\binom{B}{1}$ ,  $\binom{L}{L}$ ) //  $q_6$  是带 2 长,并且往回走摸带 2

21. 
$$\delta(q_6, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}) = (q_6, \begin{pmatrix} 1 \\ B \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} L \\ L \end{pmatrix})$$

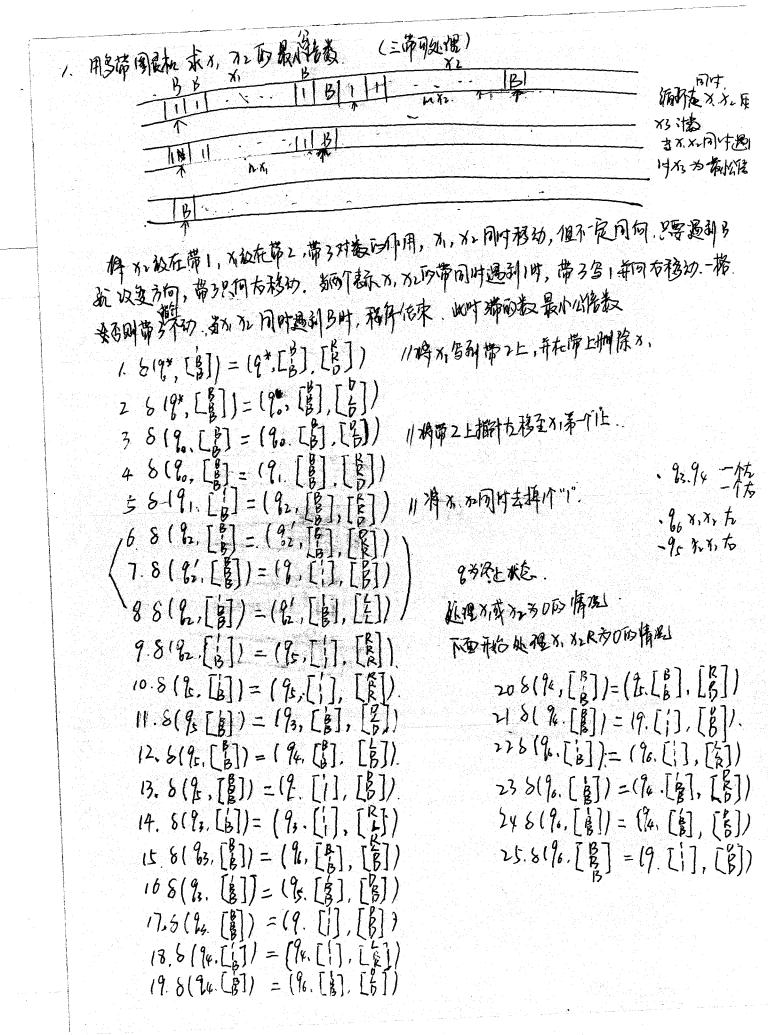
22、δ(
$$q_6$$
,  $\binom{B}{B}$ )=( $q_6$ ',  $\binom{B}{B}$ ,  $\binom{R}{R}$ ) //带 2 摸完了

23、
$$\delta(q_6',\begin{pmatrix}1\\B\end{pmatrix})=(q_6',\begin{pmatrix}1\\B\end{pmatrix},\begin{pmatrix}D\\R\end{pmatrix})$$
 //带 2 往右走,带 1 指向了第一个"1"的位置

24、
$$\delta(q_6',\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix})=(q_4,\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix},\begin{pmatrix}D\\D\end{pmatrix})$$
 //回到  $q_4$  状态

25、
$$\delta(q_4, \binom{B}{B}) = \{q, \binom{1}{1}, \binom{D}{D}\}$$
 //结束.有两种情况在这里结束: ①两数同时为 0: ②相减过

程中当两数相等时在这里结束。



## 第1章习题答案

用原语言程序 9 只准用基本指令)证明下列函数是可计算的.

```
目的是让执行[B2]的第 1 个循环结束时 z2=4 X1
                  z_4=0
             [A] TO B<sub>1</sub> IF x_1 \neq 0
                TO E
             [B<sub>1</sub>] TO B<sub>2</sub> IF x_1 \neq 0
                  TO B_3
             [B_2] z_2 = z_2 + 1
                  z=z-1
                                           五二五十五,五保有临时结果
                              用的保存之,
                  z_3 = z_3 + 1
                  TO B_2 IF z\neq 0
             [B_{21}] z = z + 1
                                  麻鱼工的值
                   z_3 = z_3 - 1
                  TO B<sub>21</sub> IF z<sub>3</sub>≠0 从[B<sub>2</sub>]一直到这条指令计算 z<sub>2</sub>=z<sub>2</sub>+z
                  z_1 = z_1 + 1
                            用刘保存Xi
                  x_1 = x_1 - 1
                  TO B_1 IF x_1 \neq 0 从[B_2]一直到这条指令目的是第 1 个循环把 x_1 赋给 z_2
             [B_3] x_1 = x_1 + 1
                  z_1 = z_1 - 1
                  TO B<sub>3</sub> IF z_1 \neq 0) 这 3 条指令恢复 x_1, z_1 的值
                                  把计算结果 z2 值赋给 z
                  Z=Z_2
                                  让z2的值归0
                  z_2 = z_4
             [C] x_2=x_{2-1}
                 .z=z+1 用な情なメン
                 TO B_1 IF x_2 \neq 0 指数 x_2 不为 0 时进入下一个循环
             [D] x_2 = x_2 + 1
                                   这两条指令恢复 x2,Z5 的值
                   z_5 = z_5 - 1
                 TQ D z_5 \neq 0
                 y=z
             ´2 [√x ](其中[ ]表示向下取整)
             [A_1] TO A_2 IF x\neq 0
                                    3.1不断加的值 五用料第332
\begin{array}{ccc} & \text{1UE} \\ & \text{[A_2]} & \text{z=z+1} \end{array}
                   TO E
            -fA_{21} (z_2'=z)
                                    对不济的之份值,对用作内部循环发量;已"用作外部循环设置
            一种循环 2+2、艾克尔一个种循环 2+2、艾克尔
                    z=z-1
                                    从[A21]到这条指令进行加法运算
                    TO A_{21} IF z\neq 0
                    z''=z''-1
                    z=z_2'
```

趣卡学习网 www.qukaa.com

TO A<sub>21</sub> IF z"≠0 从[A<sub>21</sub>]到这条指令把 z 的平方赋给 z<sub>2</sub>

[A<sub>3</sub>] 
$$z_2=z_2-1$$
  
 $x=x-1$   
TO A<sub>5</sub> IF  $z_2\neq 0$   $z_2=0$   
TO A<sub>4</sub> IF  $x\neq 0$   $y=z$   
 $y=z$   
TO A<sub>1</sub>

- $\begin{array}{cc} [A_4] & x=z_1 \\ & TO \ A_1 \end{array}$
- [A<sub>5</sub>] TO  $\triangle$ JF  $x\neq 0$   $z=z-1 \qquad \text{if } (++1)^2$  y=z  $TO A_1$

这个算法基本思想就是找到一个数 a 它的平方小于等于 x, 当 a+1 的平方大于 x, 这个 a 就是运算结果。  $q^2 \leq X$  且  $(Q+1)^2 > X$ 

各位同学如果有好的算法希望提供给我,在此表示感谢。

### 第2章习题答案

证明下列函数是原始递归的

 $\begin{cases} x \\ y \uparrow x \end{cases}$ 

解: 令 h(x,y)为此算式,于是

h(x,0)=1

h(x,y+1)=exp(x,h(x,y)),而 exp(x,y)是原始递归的,因此 h(x,y)是原始递归的。

 $2 \left[\sqrt[y]{x}\right]$ 

解: 令  $h(x,y)=[\sqrt[4]{x}]$ , y=0 时无定义, $h(x,y)=\min_{t\leq x} \{\exp(t,y)\leq x\wedge\exp(t,y+1)\geq x\}$ 。而  $\exp(x,y)$  与  $x\leq y$  是原始递归的,因此  $\exp(t,y)\leq x$  和  $\exp(t,y+1)\geq x$  是原始递归的,从而 h(x,y) 是是原始递归的。

3 称三边均为整数的直角三角形的勾股数,将它们从小到大排列,第 n 个勾股数记作 R(n) 证明 R(n) 是原始递归。

证明:分析勾股数分别是 3, 4, 5, 6, 8, 10, 12, 16, 20, ...的数,为此我们令  $p(n) \Leftrightarrow n > 0 \wedge (((\exists a)_{\leq n} (\exists b)_{\leq n} (a^2 + b^2 = n^2)) \vee ((\exists a)_{\leq n} (\exists b)_{\leq n} (a^2 + n^2 = b^2))), 于是有递归式 R(0) = 3,$ 

