设计求 x1 与 x2 的最大公约数的多带图灵机

算法 (辗转相除,倒带,单向扫描)

//下带仅保存最终结果不用于中间值得传递

思想:使用三带图灵机,将 x2 保留在上带,x1 移到中带,输出 y(x1,x2 的最大公约数) 在下带,使用辗转相除法。

特殊情况: x1 为 0, 最大公约数为 x2, x2 为 0, 最大公约数为 x1 同时为 0, 无最大公约数。

对应添加修改了 4, 5, 6, 7, 8, 9, 20 行指令步骤:

- ① 将 x₁ 移到中带
- ② 三带初始化,上带 x₂中带 x₁分别去掉一个"1",下带 y 添加一个"1"(即初始化 y 为 0)中带回退到 x1 头部
- ③ 辗转相除,同步扫描上带、中带 (同向)
 - (1)若同时扫描到"1",则继续扫描
 - (2)若扫描到不同字符

扫描到"B"的带回到带头扫描到"I"的带回退一格,写"B"然后两带同步扫描

(3)若同时扫描到"B",辗转相除完成

选择中带,将其反向移动,并将下一个"B"之前的所有"1"均复制到下带

q*为初始状态,q#为终止状态

1.
$$\delta\left(\mathbf{q}_{\perp}^{*}\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{\perp}^{*}\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{1}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}, \begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{R}\\\mathbf{D}\end{bmatrix}\right)$$

// 步骤①,将 x₁移到中带

2.
$$\delta\left(\mathbf{q}_{\perp}^{*}\begin{bmatrix}\mathbf{B}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{o},\begin{bmatrix}\mathbf{B}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix},\begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{L}\\\mathbf{D}\end{bmatrix}\right)$$

// 步骤①, 上带移到 x₂ 头部, 中带移到 x₁ 尾部

$$\delta\left(\mathbf{q}_{0}, \begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{1}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{1}, \begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}, \begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{R}\end{bmatrix}\right) / 5$$
 步骤②,三带初始化,并分别移到 \mathbf{x}_{2} 头部, \mathbf{x}_{1} 尾部, 义尾部

4.
$$\delta\left(q_{1},\begin{bmatrix}B\\1\\B\end{bmatrix}\right) = \left(q_{2}^{\prime\prime\prime},\begin{bmatrix}B\\1\\\end{bmatrix},\begin{bmatrix}D\\L\\R\end{bmatrix}\right) \text{ //特殊情况, } x_{2} 为 0, \text{ 到 } q_{2}^{\prime\prime\prime}$$

把中带复制到下带,输出 y=x₁

6.
$$\delta$$
 $\left(q_{2,'}^{\prime\prime\prime}\begin{bmatrix}B\\B\\B\end{bmatrix}\right) = \left(q_{-}^{\#}\begin{bmatrix}B\\B\\B\end{bmatrix},\begin{bmatrix}D\\D\\D\end{bmatrix}\right)$ //复制完成,下带输出 y 为最大

公约数,终止

7.
$$\delta\left(\mathbf{q_1},\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{B}\\\mathbf{R}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q_2''''},\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{B}\\\mathbf{1}\end{bmatrix},\begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{D}\\\mathbf{R}\end{bmatrix}\right)$$
 //特殊情况, $\mathbf{x_1}$ 为 0,到 $\mathbf{q_2}$ ""

把上带复制到下带,输出 y=x2

8.
$$\delta\left(q_2''''\begin{bmatrix}1\\B\\B\end{bmatrix}\right) = \left(q_2''''\begin{bmatrix}1\\B\\1\end{bmatrix},\begin{bmatrix}R\\D\\R\end{bmatrix}\right)$$
 //把上带 x_2 复制到下带

9.
$$\delta \left(q_2'''' \begin{bmatrix} B \\ B \\ B \end{bmatrix} \right) = \left(q_1'' \begin{bmatrix} B \\ B \\ B \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} D \\ D \\ D \end{bmatrix} \right)$$
 //把上带 x_2 复制到下带,复制

完成,下带输出 y=x2 为最大公约数,终止

10.
$$\delta \left(\mathbf{q_{1}}, \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ B \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q'_{1}}, \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ B \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} D \\ L \\ D \end{bmatrix} \right)$$
 //步骤②,到 q₁'中带倒带

11.
$$\delta \left(\mathbf{q_{1}'} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ R \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q_{1}'} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ R \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{D} \\ \mathbf{L} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right)$$
 //步骤②,中带回退

12.
$$\delta \left(\mathbf{q_1'}, \begin{bmatrix} \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \\ \mathbf{R} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q_2}, \begin{bmatrix} \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \\ \mathbf{R} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{D} \\ \mathbf{R} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right)$$
 //步骤②,中带回退到 $\mathbf{x_1}$ 头部进

 λq_2

// q2: 上带右移,中带右移

13.
$$\delta\left(\mathbf{q}_{2},\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{1}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{2},\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{1}\\\mathbf{B}\end{bmatrix},\begin{bmatrix}\mathbf{R}\\\mathbf{R}\\\mathbf{D}\end{bmatrix}\right) //步骤③情况(1),继续扫描$$

14.
$$\delta\left(\mathbf{q}_{2},\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{2}',\begin{bmatrix}\mathbf{1}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix},\begin{bmatrix}\mathbf{L}\\\mathbf{D}\\\mathbf{D}\end{bmatrix}\right)$$
 //步骤③情况(2),上带回退一格

15.
$$\delta \left(\mathbf{q}_{2}^{\prime}, \begin{bmatrix} \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q}_{1}^{\prime}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{B} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{R} \\ \mathbf{L} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right)$$
 //步骤③情况(2),中带倒带,上

带写"B"向右移到下一个"1",进入 q1'继续倒带

16.
$$\delta \left(\mathbf{q}_{2}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q}_{2}'', \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{D} \\ \mathbf{L} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right)$$
 //步骤③情况(2),中带回退一格

17.
$$\delta \left(\mathbf{q}_{2}^{\prime\prime}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q}_{3}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{B} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{L} \\ \mathbf{R} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right) //步骤③情况(2),上带倒带,中$$

带写"B" 向右移到下一个"1", 进入 q3 倒带

18.
$$\delta \left(\mathbf{q}_{3}, \begin{bmatrix} \mathbf{1} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q}_{3}, \begin{bmatrix} \mathbf{1} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{L} \\ \mathbf{D} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right) //步骤③情况(2), q3 上带继续倒带$$

19.
$$\delta \left(\mathbf{q}_{3}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix} \right) = \left(\mathbf{q}_{2}, \begin{bmatrix} \mathbf{B} \\ \mathbf{1} \\ \mathbf{B} \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \mathbf{R} \\ \mathbf{D} \\ \mathbf{D} \end{bmatrix} \right) //步骤③情况(2),上带倒带完$$

成,进入 q2继续扫描

20.
$$\delta\left(\mathbf{q}_{2},\begin{bmatrix}\mathbf{B}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix}\right) = \left(\mathbf{q}_{2}^{\prime\prime\prime},\begin{bmatrix}\mathbf{B}\\\mathbf{B}\\\mathbf{B}\end{bmatrix},\begin{bmatrix}\mathbf{D}\\\mathbf{L}\\\mathbf{D}\end{bmatrix}\right)$$
 //步骤③情况(3),中带回退一格 最后繁结的上下带剩下的值相等 最后繁结的上下带剩下的值相等 他似复知哪个到下带都仅

// qo: x1 移到中带,三带均在头部或尾部

// q₁: 三带初始化,并处理特殊情况

// q2: 上带中带同时右移扫描

// q₁':中带倒带,回到 x₁头部

// q3:上带倒带,回到 x2头部

// q2': 把上带回退一格写 B

// q2":把中带回退一格写 B

// q₂"":把中带复制到下带

// q2"":把上带复制到下带

空间复杂度大约 2*(m+n)

同步扫描 1 的步数小于等于 m+n

时间复杂度约为 2*(m+n) + 2*m = 4m + 2n