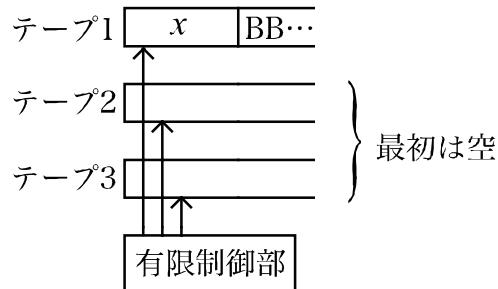


多テープ・チューリング機械



状態遷移関数

$$\delta(s, a_1, a_2, a_3) = (s', b_1, b_2, b_3, d_1, d_2, d_3)$$

3本のテープ入力 _____ を読んで、それらを _____ に書き換える、ヘッドを独立に移動させる _____

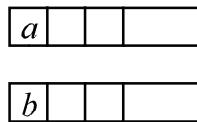
d_i は、L, R, S (動かさない)

定理5.1

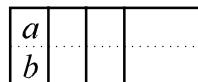
ある言語 L が多テープ TM で認識されるなら

L は標準形の TM によっても認識される

2テープ



1テープ



という記号

ヘッド位置のマーク _____

元の TM を模倣する

\rightarrow _____

- ヘッド位置の記号を読み、_____
- ヘッド位置の記号を書き換え
- ヘッドを移動

非決定性チューリング機械

ある状態でテープ記号を読んだとき、_____

状態遷移関数

$$\delta(s, a) = \{(s_1, a_1, L), (s_2, a_2, R)\} \text{ のように可能な状態の集合}$$

定理5.2

非決定性 TM で認識できる言語は

チューリング機械の符号化 $TM\ M = (K, \Sigma, \Gamma, \delta, s_0, B, F)$

$$K = \{q_1, \dots, q_l\}$$

$$\Sigma = \{a_1, \dots, a_m\}$$

$$\Gamma = \{a_1, \dots, a_m, \dots, a_n = B\}$$

$$s_0 = q_1$$

$$F = \{q_{i_1}, \dots, q_{i_k}\}$$

$$E(M) = 11110^l 110^m 110^n 1110^{i_1} 110^{i_2} 11 \cdots 110^{i_k} 111 c_1 11 c_2 11 \cdots 11 c_h 1111$$

$\delta(q_{j_1}, a_{j_2}) = (q_{j_3}, a_{j_4}, D)$ に対して

$$c_i = \dots, j_5 = \begin{cases} 1, & D = L \\ 2, & D = R \end{cases}$$

万能チューリング機械

チューリング機械の記号 \Rightarrow チューリング機械のプログラム



プログラムを実行するチューリング機械 T

Tには、入力 $E(M)E(x)$ が与えられる

$x = a_{i_1}a_{i_2}\cdots a_{i_p}$ のとき、

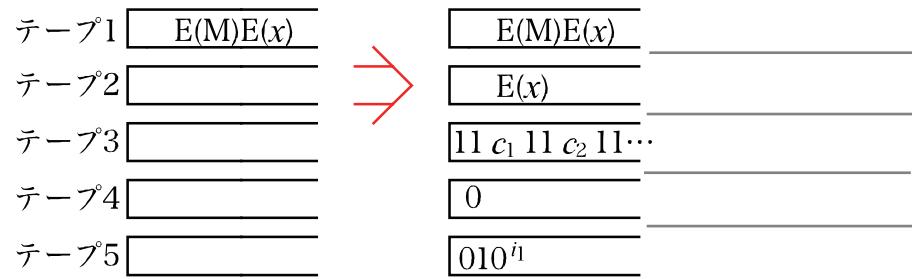
$E(x) = \underline{\hspace{1cm}}$

Tが入力 x を与えられた M を模倣する

\Leftrightarrow Mが x を受理するとき、またそのときに限って、
Tが $\underline{\hspace{1cm}}$ を受理する

例題5.1

万能チューリング機械を設計せよ



- _____ であるかチェック (受理状態なら受理して停止)
- _____ と _____ をワークテープへコピー
- _____ で、ワークテープと同じ部分を検索 (なければ非受理)
- 状態遷移関数に従い、_____ , _____ を更新