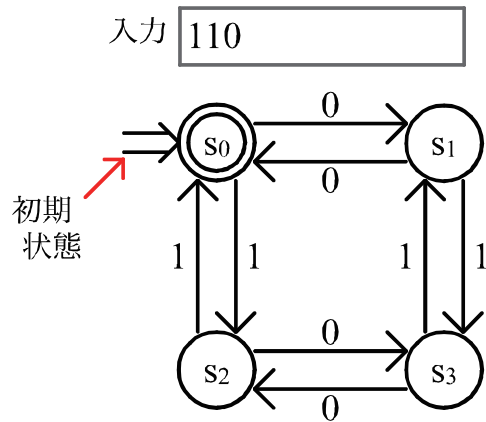


有限オートマトン (f a)

例: M_1



M_1 の状態遷移図

● は受理状態

定義

$$M = (K, \Sigma, \delta, s_0, F)$$

K : 状態の集合

Σ : 入力記号の集合

F : 受理状態の集合

s_0 : 初期状態

δ : 状態遷移関数

$$K \times \Sigma \rightarrow K$$

有限

例:

$$\delta(s_0, 0) = \underline{\hspace{2cm}}$$

$$\delta(s_0, 1) = \underline{\hspace{2cm}}$$

例題2.4 M_1 はどんな言語を認識するか

0と1の個数が偶数となる $\rightarrow x \in \{0,1\}^*$ に対し, $\delta(s_0, x) = s$ とすると,
 $\{0,1\}$ 上の列全体

$s = s_0$ なら x の0と1の個数は共に偶数

$s = s_1$ なら 0の個数のみ奇数

$s = s_2$ なら 1の個数のみ奇数

$s = s_3$ なら x の0と1の個数は共に奇数

$|x| = 0$ のとき

よって成立

$|x| = n$ のとき成立を仮定

$|y| = n + 1$ を考えると, $|y| \geq 1$ より

と書ける

$\delta(s_0, x) = s_0, a=0$ のとき

また $\delta(s_0, x) = s_0$ なら $\#_0(x), \#_1(x)$ は

よって, $\#_0(y)$ は奇数, $\#_1(y)$ は偶数

状態遷移関数の拡張

状態 s_0 で 記号列 110 を読む

$$\hat{\delta}(s_0, 110) = \underline{\hspace{2cm}}$$

[定義]

任意の $s \in K, a \in \Sigma, x \in \Sigma^*$ に対して

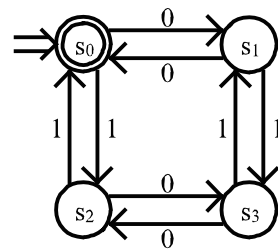
$$\hat{\delta}(s, \varepsilon) = \underline{\hspace{2cm}}$$

$$\hat{\delta}(s, xa) = \underline{\hspace{2cm}}$$

$\hat{\delta}(s, x)$ で, $|x| = 1$ なら, δ と同じ $\rightarrow \wedge$ は省略

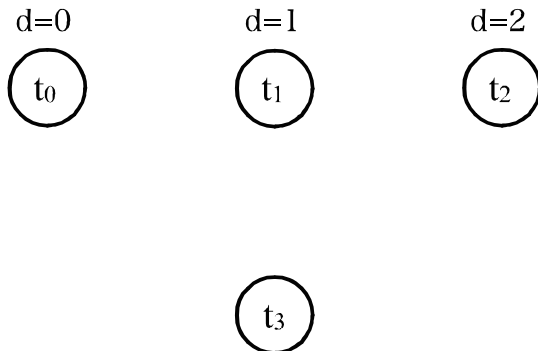
$\delta(s_0, x) = s_0$ なら, 列 x は受理される

M_1 が受理する全体を, という

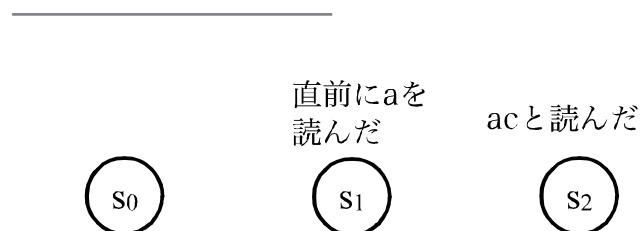


例題2.4 $L_1 = \{x \mid x \in \{0,1\}^* \text{ かつ } x \text{ の任意のプレフィックス } y \text{ に対し}$
 $0 \leq \#_1(y) - \#_0(y) \leq 2\}$

$d =$ _____ を状態にする



例題2.5 $L_2 = \{x \mid x \in \{a,b,c\}^* \text{ かつ } x \text{ は部分列 } ac \text{ を含まない}\}$



直積オートマトン

fa $M_1 = (K_1, \Sigma, \delta_1, s_{01}, F_1)$

fa $M_2 = (K_2, \Sigma, \delta_2, s_{02}, F_2)$ の直積
 入力アルファベットは同じ

$M = (K, \Sigma, \delta, s, F)$

$K = K_1 \times K_2 = \{(s_1, s_2) \mid s_1 \in K_1, s_2 \in K_2\}$

$\delta((s_1, s_2), a) = (\delta_1(s_1, a), \delta_2(s_2, a))$

初期状態と受理状態は利用目的により異なる

定理2.2 言語 L_1 と L_2 が fa で認識できるなら

$L_1 \cap L_2$ も fa で認識できる

L_1, L_2 を認識する fa M_1, M_2 の直積をつくる

初期状態は (s_{01}, s_{02})

$F = \{(s_1, s_2) \mid s_1 \in F_1 \text{ かつ } s_2 \in F_2\}$

