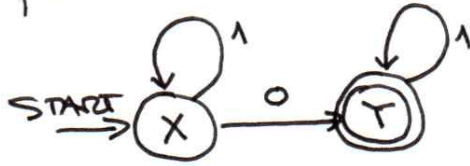
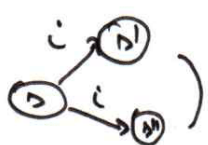


Exemplul 1: Se consideră $AF = (\{X, T\}, \{0, 1\}, f, X, \{T\})$
descrie prin urmărirea diagramă de stări



- 1) Stabilitate dacă AF este nedeterminist/determinist.
- 2) Construiți Traiectorii pentru examinarea cuvintelor
 $p_1 = 0111$ $p_3 = 110101$
 $p_2 = 1011$ $p_4 = 1^k 0$
- 3) Precizați limbajul recunoscut

Rezolvare

- 1) determinist (nu avem situații de tipul )
- 2). $X \xrightarrow{0} T \xrightarrow{1} T \xrightarrow{1} T \xrightarrow{1} T \in S_f \Rightarrow p_1 \in L(AF)$
 $X \xrightarrow{1} \cancel{X} \xrightarrow{0} T \xrightarrow{1} T \xrightarrow{1} T \in S_f \Rightarrow p_2 \in L(AF)$
 $X \xrightarrow{1} X \xrightarrow{1} X \xrightarrow{0} T \xrightarrow{1} T \xrightarrow{0} \phi \Rightarrow p_3 \notin L(AF)$
 $X \xrightarrow{1} X \xrightarrow{1} X \xrightarrow{1} X \xrightarrow{0} T \in S_f \Rightarrow p_4 \in L(AF)$
- 3) Incercare sistematică de a găsi cuvinte (folosind diagrama)

0, ~~00~~, 10, 01, 0~~00~~, 101, 110, ...

Observăm că orice traiectorie de la X la T include exact un 0, deci

$$\begin{aligned}
 L(AF) &= \{w0w' \mid w, w' \text{ siruri de sb. } 1\} = \\
 &= \{1^k 0 1^m \mid k, m \geq 0\} = \\
 &= \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ conține exact un simbol } 0\}
 \end{aligned}$$

Exemplul 2: Se consideră AF descris de următoarea diagramă de stări



1. Stabiliți tipul automatului.
2. Construiți traiectorii pt. examinarea cuvintelor

$$p_1 = 0110 \quad p_3 = 11000$$

$$p_2 = 1001 \quad p_4 = 10101$$

3. Precizați limbajul recunoscut

Rezolvare

1). determinist

$$2). \begin{aligned} & s_0 \xrightarrow{0} s_0 \xrightarrow{1} s_1 \xrightarrow{1} s_2 \xrightarrow{0} s_2 \notin \mathcal{F} \Rightarrow p_1 \notin L(AF) \\ & s_0 \xrightarrow{1} s_1 \xrightarrow{0} s_1 \xrightarrow{0} s_1 \xrightarrow{1} s_2 \notin \mathcal{F} \Rightarrow p_2 \notin L(AF) \\ & s_0 \xrightarrow{1} s_1 \xrightarrow{1} s_2 \xrightarrow{0} s_2 \xrightarrow{0} s_2 \xrightarrow{0} s_2 \notin \mathcal{F} \Rightarrow p_3 \notin L(AF) \\ & s_0 \xrightarrow{1} s_1 \xrightarrow{0} s_1 \xrightarrow{1} s_2 \xrightarrow{0} s_2 \xrightarrow{1} \phi \quad p_4 \notin L(AF) \end{aligned}$$

3). Încercare sistematică de a găsi cuvinte
(încep de obicei cu cel mai scurt cuvânt)

11, 011, 101, 110, ...

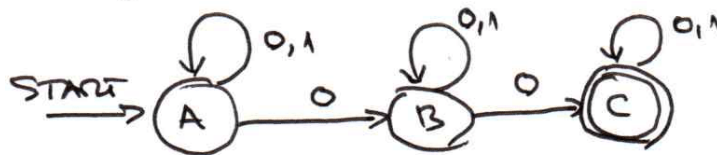
Orice traiectorie de recunoaștere conține exact două simboluri 1, nu neapărat adiacente

$$L(AF) = \{ w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ conține exact două simboluri } 1 \} =$$

$$= \{ 0^k 1 0^m 1 0^t \mid k, m, t \geq 0 \}$$

Exemplul 3

Se consideră AF descrii de următoarea diagramă de stări



1. Stabiliti tipul automatului
2. Construiti traiectoriile posibile pth. examinarea curintelor (punând in evidenta stările posibile la fiecare pas!)

$$p_1 = 11001$$

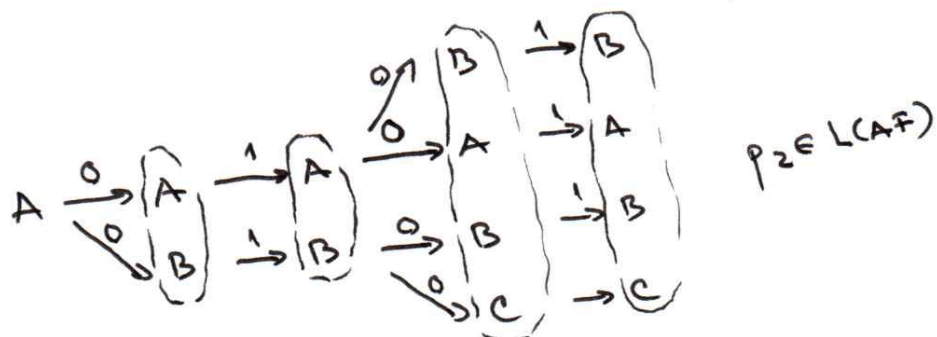
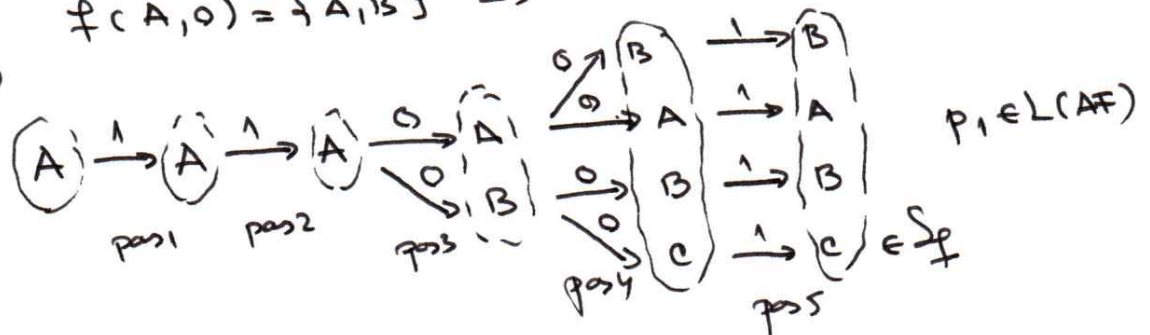
$$p_2 = 0101$$

3. Descrieti $L(AF)$

Rezolvare

- 1) $\delta(A, 0) = \{A, B\} \Rightarrow$ AF nedeterminist

2)



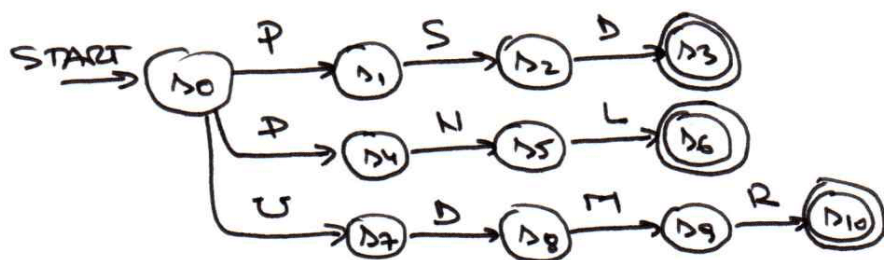
- 3) Incercare sistematică

00, 000, 100, 010, 001, ...

$$L(AF) = \{w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ conține cel puțin doi de 0}\}$$

$$= \{wow'w'' \mid w, w', w'' \in \{0,1\}^*\}$$

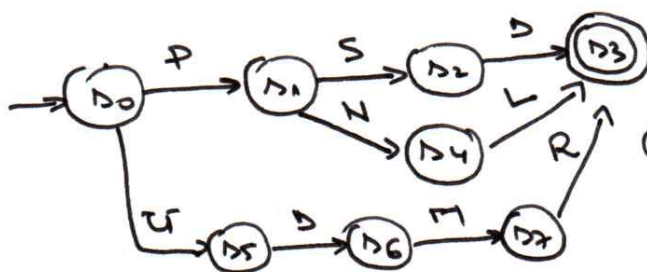
Exemplul 4 Descrieți limbajul recunoscut de următorul AF



Găsiți un AF echivalent cu mai puține stări.

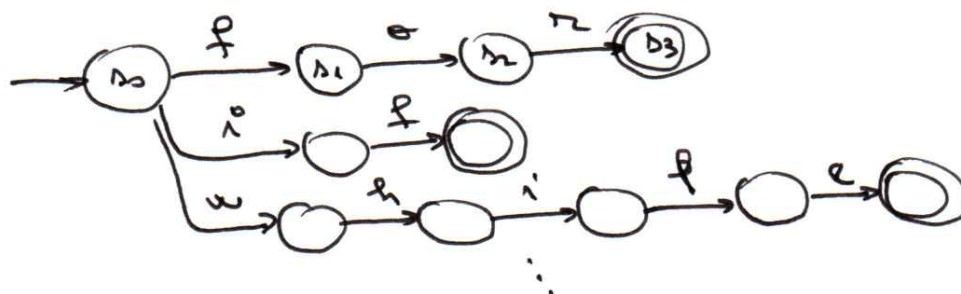
Rezolvare

$L(AF) = \{PSD, PHL, UDMR\}$ AF nedeterminist!

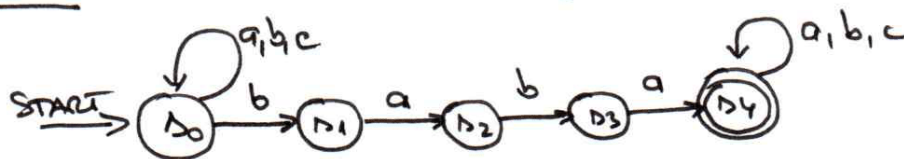


Obs: Exista o teoremă de minimizare a numărului de stări ptr. un AFD

Obs: Orice limbaj finit poate fi recunoscut considerând o structură liniară din s0 ptr fiecare cuvânt. De ex:



Exemplul 5: Desineți limbajul recunoscut de următorul AF



Rezolvare

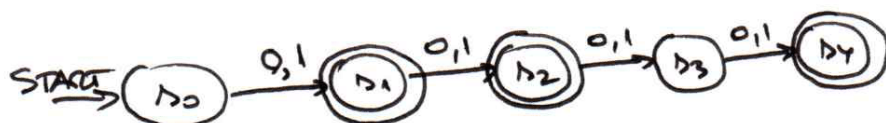
Încercare sistematică

$L = \{ \text{baba}, \text{ababa}, \text{cbaba}, \text{bbaba}, \text{babaa}, \text{babab}, \text{babac}, \dots \}$

$L = \{ w \text{baba} w' \mid w, w' \in \{a, b, c\}^* \} =$

$= \{ w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ conține subcuvântul baba} \}$

Exemplul 6: Desineți limbajul recunoscut de urm. AF



Rezolvare

Găsim cuvinte (sistematic!)

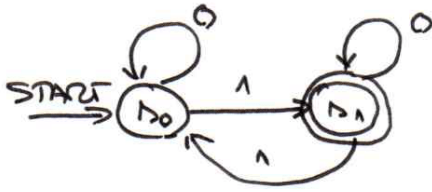
$L \supset \{ 0, 1, 00, 01, 10, 11, \dots \}$

Observăm că am un nr. finit de cuvinte recunoscute

$L = \{ 0, 1, 00, 01, 10, 11, 0001, 0010, \dots, 1111 \} =$

$= \{ w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ are lungime } 1, 2 \text{ sau } 4 \}$

Exemplul 6: Descrieți limbajul recunoscut de următorul AF



Rezolvare

Încercare sistematică

1, 01, 10, 001, 010, 100, 111, ...

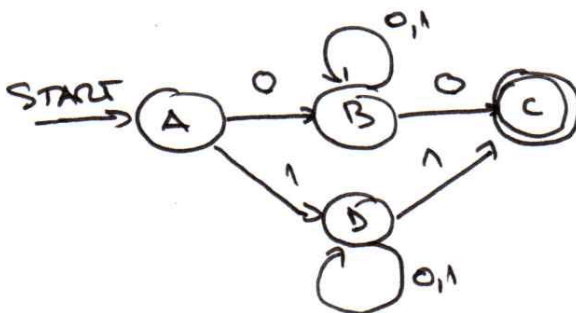
Observ că orice lanț de arce de la q_0 la q_1 conține un număr impar de arce etichetate cu 1, separate eventual de oricâte simboluri 0

$$L(AF) = \{ w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ conține un nr. impar de simboluri } 1 \}$$

$$= \{ w \in \{0,1\}^* \mid \#_1(w) \equiv 1 \pmod{2} \}$$

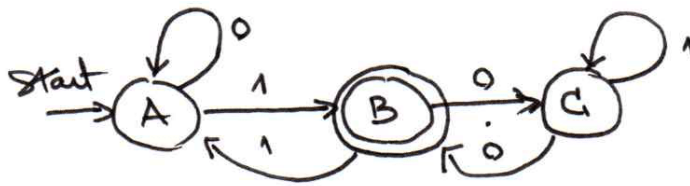
Exemplul 7:

Descrieți limbajul recunoscut de AF



$$L(AF) = \{ w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ începe și se termină cu același simbol și are lungime minim } 2 \}$$

Exemplul 8: Gărit lb. recunoscut de următorul AFD



Resolve

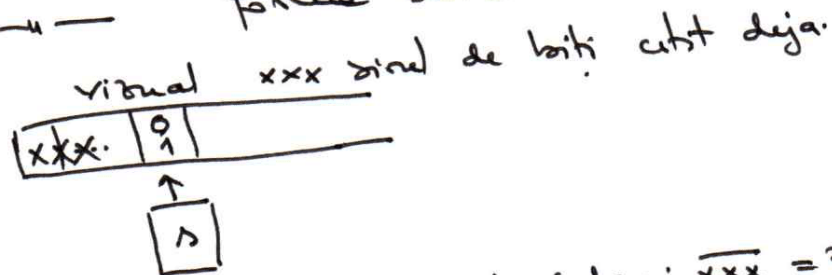
$$L = \{w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ reprezintă un nr binar cu proprietatea } w \equiv 1 \pmod{3}\}$$

Justificare: Împărțim mulțimea nr naturale în clase de resturi modulo 3 și asociere stărilor următoarele semnificații

A - rîndul de biră citit pînă în acest moment reprezintă un nr. natural de forma $3k$

$B - \quad - \quad -$
 $C - \quad - \quad -$

pour $2k+1$
 pour $2k+2$
 ...



Pres. G AF este ni starea A (deci $\overline{xxx} = 3k$)
 - la active D.

Pres. cō AF este în
și urmează la cifre 0.
 $\overline{xxx0} = \overline{xxx} \cdot 2 = 3k \cdot 2 = 3k'$ deci $\overline{xxx0} = 3k'$
 $\overline{xxx1} = \overline{xxx} \cdot 2 + 1 = 3k \cdot 2 + 1 = 3k' + 1$ deci $\overline{xxx1} = 3k' + 1$

def: $f(A, 0) = A$, $f(A, 1) = B$

dec $f(A, 0) = 1$
idem pti restul sterilis.

De ex: Dacă AF e ni starea B (deci $\overline{xxx} = 3k+1$)

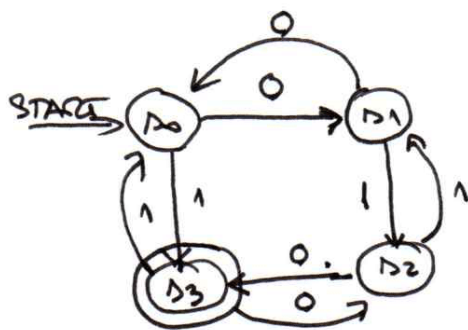
Si citim 0.

Si: $\text{atom } 0$.

$$\frac{\overline{\overline{\text{xxx}}}}{\text{xxx}} \cdot 2 = (\overline{\overline{\text{xxx}}} \cdot 2) = 6k+2 = 3k'+2$$

Defn $f(B, 0) = c$

Exemplu 3: Găsiți lb. recunoscut de urm. AFD



Rezolvare

Pînă la încercare sistematică observăm că sunt recunoscute numai anumite siruri de 0 și 1

$$L(AF) = \{w \in \{0,1\}^* \mid \#_0(w) = \text{par}, \#_1(w) = \text{impar}\}$$

Justificare În orice sir de 0 și 1 avem doar patru posibilități pentru nr. de apariții ale simbolurilor 0 și 1.

- 1) nr. par de zerouri, nr. par de 1
- 2) nr. par de zerouri, nr. impar de 1
- 3) nr. impar zerouri, nr. par de 1
- 4) nr. impar zerouri, nr. impar de 1

Cele patru situații corespund stărilor ~~1, 2, 3, 4~~

- 1) — D0
- 2) — D3
- 3) — D1
- 4) — D2

Probleme de rezolvat independent (sau teme)

Descrieți limbajul recunoscut de următoarele automate finite (stabilind și tipul automatului).

