## CALCULABILITATE ŞI COMPLEXITATE

## CULEGERE DE PROBLEME

Să se determine complexitatea timp şi spaţiu pentru MT care calculează funcţia  $f: N \rightarrow N$  definită prin:

- a) f(n)=n/2, dacă n=par si f(n)=(n+1)/2, altfel
- b) f(n)=n/2, dacă n=par si f(n)=3n+1, altfel (funcția lui Collatz)
- c) f(n)=1, dacă n=prim si f(n)=0, altfel
- d)  $f(n)=a^n$

Să se determine complexitatea timp şi spaţiu pentru MT care verifică dacă un număr natural n este numar Mersenne sau nu.

Obs. n = numar Mersenne  $\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}$  astfel incat n =  $2^k-1$ 

Să se determine complexitatea timp şi spaţiu pentru MT care calculează funcţia  $f: \mathcal{N} \to \mathcal{N}$  definită prin:

- a) f(n,k)=1, dacă n>k si f(n,k)=0, altfel
- b) f(n,k)=1, dacă n|k si f(n,k)=0, altfel

Să se construiască o MT care să calculeze functia f:N→N, definită prin:

- a)  $f(n) = \lfloor \log_3 n \rfloor$
- b)  $f(n) = \lfloor n^{(1/2)} \rfloor$

Să se construiască MT decidenta pentru limbajul

 $L=\{a^{n}/n>0, 5 \mid 3^{n}+1 \text{ si } 7 \mid \lceil \log_{3} n \rceil \}$ 

și să i se determine complexitatea timp și spatiu.

Fie  $w \in \{0,1\}^*$  si f:  $\{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\}^*$ ,  $f(w) = w^R$ .

- a) Sa se construiasca o MT care sa simuleze calculul efectuat de f pe o intrare oarecare w.
- b) Idem cu (a) dar fara a utiliza celule suplimentare pe banda.
- c) Sa se calculeze complexitatea timp a MT

Să se determine complexitatea timp a MT decidente pentru limbajele:

- a)  $L = \{w \in \{0,1\}^* / \exists n \in \mathbb{N} : w=0^n 1^n \}$
- b)  $L = \{w \in \{0,1\}^* / \#_0(w) = \#_1(w)\}$
- c)  $L = \{w \in \{0,1\}^* / \#_0(w) \neq \#_1(w)\}$
- d)  $L = \{w \in \{0,1\}^* / \#_0(w) = 2 \cdot \#_1(w)\}$
- e)  $L = \{w \in \{0,1\}^* / \#_0(w) = 2 \cdot \#_1(w) + 3\}$
- a) Să se construiască o MT decidenta pentru limbajul format din cuvinte binare al caror număr de simboluri 0 diferă de dublul numărului de simboluri 1:

$$L = \{ w \in \{0,1\}^* / |w|_0 \neq 2|w|_1 \}$$

b) Să se determine complexitatea timp a acestei maşini.

Să se construiască MT decidente pentru următoarele limbaje şi să li se calculeze complexitatea timp:

- c)  $L = \{w \in \{a,b\}^* / 3 \mid \#_a(w) \text{ si } 5 \mid \#_b(w)\}$
- d)  $L = \{w \in \{a,b,c\}^* / 3\#_a(w) = 2\#_b(w) \text{ si } 2 \mid \#_c(w)\}$

```
e) L = \{ w \in \{a.\}^* / n, m \in \mathbb{N}, m | n \}
```

Să se construiască MT decidente pentru următoarele limbaje şi să se demonstreze că ele se află in clasa P:

- a) L= $\{a^nb^n / n \in N\}$
- b)  $L=\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, n < m\}$
- c) L= $\{a^nb^nc^n / n \in \mathbb{N}\}$
- d) L= $\{a^nb^mc^n / n, m \in N\}$
- e)  $L=\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, m=2n\}$
- f) L= $\{a^nb^mc^s / n, m, s \in \mathbb{N}, s=n+m\}$
- g)  $L=\{a^nb^mc^p / n, m, p \in \mathbb{N}, p=n \times m\}$
- h)  $L=\{a^nb^mc^{2(n+m)} / n, m \in \mathbb{N}\}$
- i)  $L=\{a^{2n}b^nc^m / n, m \in N\}$
- j)  $L=\{a^nb^ma^n/n, m\in N\}$
- k)  $L=\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, n < m\}$
- I) L= $\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, n \le m \le 2n\}$
- m) L= $\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, m|n\}$
- n)  $L=\{a^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, (n,m)=1\}$
- o) L= $\{a^nb^ma^nb^m/n, m \in N\}$
- p)  $L=\{a^nb^ma^nb^m / n, m \in \mathbb{N}, m|n\}$
- q) L= $\{a^nb^mc^s / n, m, s \in \mathbb{N}, n=2m \text{ sau } m=2s\}$
- r)  $L=\{a^nb^na^nb^n/n,m\in\mathbb{N}\}$
- s)  $L=\{a^nb^na^mb^m/n,m\in\mathbb{N}\}$

Să se construiască MT decidentă pentru limbajul L şi să se demonstreze că el se află in clasa P:

```
L = \{w \in \{a,b\}^* / \#_b(w) = \lfloor \log_2(\#_a(w)) \rfloor \}
```

Să se construiască MT decidente pentru următoarele limbaje și să li se determine complexitatea timp și spatiu:

- a)  $L = \{w\&w / w \in \Sigma^*\}$
- b)  $L = \{a^n \& a^k / n, k \in \mathbb{N}, n | k \}$

Să se construiască MT decidente pentru următoarele limbaje și să li se determine complexitatea timp și spatiu:

- a)  $L = \{w \in \Sigma^+ / w = palindrom\}$
- b) L = {w  $\in \Sigma^+ / \exists \alpha \in \{0.1\}^+$ : w= $\alpha \alpha^r \alpha$ , unde  $\alpha^r$ =mi( $\alpha$ )}
- c)  $L = \{w \in \Sigma^+ / \exists \alpha \in \{0.1\}^+ : w = \alpha \alpha \alpha^r, \text{ unde } \alpha^r = \min(\alpha)\}$

Sa se construiască MT decidente pentru urmatoarele limbaje și să li se determine complexitatea timp și spatiu:

- a) L =  $\{w \in \{a,b,c\}^+ \mid \exists u \in \{a,b,c\}^* : w = uu \}$
- b) L =  $\{w \in \{a,b,c\}^+ \mid \exists u \in \{a,b,c\}^* : w = uuu \}$
- c) L =  $\{w \in \{a,b,c\}^+ \mid \exists u \in \{a,b,c\}^* : w = uuuu \}$
- d) L =  $\{w \in \{a,b,c\}^+ \mid \text{nu exista } u \in \{a,b,c\}^*: w=uu \}$

Fie  $\Sigma = \{a,b\}$  si L $\subseteq \Sigma$ : L={  $w \in \Sigma^* / \exists n \in \mathbb{N}$ : |w| = 2n }; definim

f:L $\rightarrow$ L, f(w)=w', unde w'= $\beta\alpha$  daca w= $\alpha\beta$  si  $|\alpha|=|\beta|=|w|/2$ 

Sa se rezolve urmatoarele cerinte:

i) sa se construiasca o MT care sa calculeze

 $f:\{0.1\}^* \to \{0.1\}^*$ ,  $f(a)=\bar{a}$ , unde:  $\bar{a}_k=1$ , daca  $a_k=0$  si  $\bar{a}_k=0$ , daca  $a_k=1$ ,  $\forall 1 \le i \le |a|$ ;

ii) sa se construiasca o MT decidenta pentru limbajul:

 $L = \{a\bar{a} \in \{0,1\}^* / \bar{a}_k = 1, daca \ a_k = 0 \ si \ \bar{a}_k = 0, daca \ a_k = 1, \ \forall 1 \le i \le |a|\}$ 

Să se construiască MT decidente pentru urmatoarele limbaje și să li se determine complexitatea timp și spatiu:

L={  $w_1 w_2 \dots w_n$  /  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\forall 1 \le i \le n$ :  $w_i \in \Sigma^*$   $\forall 1 \le i \ne k \le n$ :  $w_i \ne w_k$  }

Să se construiască MT decidenta pentru limbajul

L={  $\alpha u \alpha u \alpha / \alpha \in \{0,1\}^+, u \in \{a,b,c\}^* \}$ 

și să i se determine complexitatea timp și spatiu