

Aspectos Formais da Computação – 4ª Lista de Exercícios

1- Construa máquinas de Turing que aceite as linguagens:

- a) $L_a = \{ 0^n 1^n 2^n \mid n > 0 \}$
- b) $L_b = \{ i (+ i)^n \mid n > 0 \}$
- c) $L_c = \{ w c y \mid w, y \in \{0, 1\}^* \text{ e } w \neq y \}$
- d) $L_d = \{ x \in \{0, 1\}^* \mid x \text{ contém o mesmo número de 0's e 1's} \}$
- e) $L_e = \{ 0^i 1^j 2^k \mid i=j \text{ ou } j=k, \text{ com } i, j, k > 0 \}$

2- Seja a máquina de Turing $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, F)$, onde

$$Q = \{ q_0, q_1, q_2, q_3 \} \quad F = \{ q_3 \} \quad \Gamma = \{ c, [,], X, B \} \quad \text{e } \Sigma = \{ c, [,] \}$$

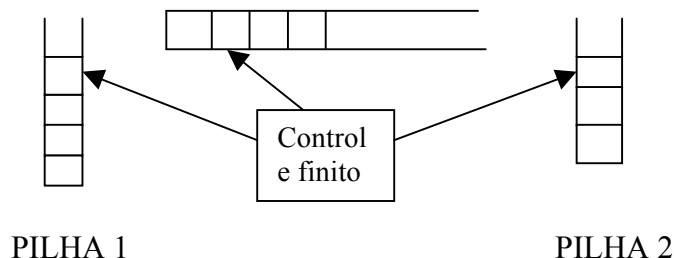
e $\delta : Q \times \Gamma \rightarrow Q \times \Gamma \times \{L, R\}$ é definido por:

$$\begin{aligned} \delta(q_0, c) &= (q_0, c, R) & \delta(q_0, X) &= (q_0, X, R) & \delta(q_0, [) &= (q_1, X, R) \\ \delta(q_1, [) &= (q_1, X, R) & \delta(q_1, X) &= (q_1, X, R) & \delta(q_1,]) &= (q_2, X, L) \\ \delta(q_2, a) &= (q_2, a, L) \text{ para todo } a \neq c & & & \delta(q_2, c) &= (q_0, c, R) \\ \delta(q_0, B) &= (q_3, X, R) \end{aligned}$$

Qual é a linguagem aceita pela Máquina de Turing M ?

3- Seja a máquina de Turing $M_1 = (Q_1, \Sigma_1, \Gamma_1, \delta_1, q_1, F_1)$, e a máquina de Turing $M_2 = (Q_2, \Sigma_2, \Gamma_2, \delta_2, q_2, F_2)$, reconhecendo as linguagens $L(M_1)$ e $L(M_2)$, respectivamente. Construir uma máquina de Turing M que reconhece $L(M_1) \cup L(M_2)$. Com isso podemos provar que as linguagens reconhecidas por máquinas de Turing (linguagens recursivamente enumeráveis ou do tipo-0) são fechadas sob a operação da união.

4- Seja o seguinte modelo de máquina .



Defina formalmente esse modelo de máquina e construa uma máquina de duas pilhas que reconheça a linguagem $L = \{ a^i b^j c^i d^j \mid i, j > 0 \}$

Esse modelo de máquina é equivalente ao autômato a pilha? Sim ou não e porque?

5- Construa uma máquina de Turing que determine o número de zeros existentes na fita de entrada, ou seja, para a configuração inicial q_0 110010011B teremos a configuração final 110010011#XXXX q_f B

6 – Mostre, usando o lema pumping, que as linguagens a seguir não são livre de contexto.

a) $L_a = \{ 0^n 1^n 2^n \mid n > 0 \}$

b) $L_b = \{ 0^i 1^j 2^k \mid i < j < k \}$

c) $L_c = \{ wcy \mid w, y \in \{0, 1\}^* \text{ e } w \neq y \}$

d) $L_d = \{ x \in \{0, 1\}^* \mid x \text{ contém o número de 0's igual ao quadrado do número de 1's} \}$

e) $L_e = \{ 0^i 1^j 2^k \mid i \neq j \text{ e } j \neq k, \text{ com } i, j, k > 0 \}$