

1,3 1) Dê um diagrama de estados de AFD que reconheça a linguagem a seguir:
 $L = \{w \in \{a,b\} \mid \text{o comprimento de } w \text{ é ímpar ou o número de símbolos } b \text{ em } w \text{ é um múltiplo de 3}\}$ (Valor: 1,5)

0,75
0,5 2) Dê um diagrama de estados de AFN reconhecendo a linguagem a seguir:
 $L = \{w \in \{0,1\} \mid w \text{ não contém } 001 \text{ como subcadeia}\}$ (Valor: 2,0)

1,5 3) Dê um diagrama de estados de AFN reconhecendo a linguagem representada pela expressão regular $(0^*1^*0^*)^+$ utilizando exatamente três estados. (Valor: 1,5)

0,5 4) Prove, usando o lema do bombeamento, que a linguagem $E = \{ww^r \mid w \in \{0,1\}^*\}$ não é regular (Valor: 2,0)

Lema do bombeamento: Se A é uma linguagem regular, então, existe um número p tal que, se s é qualquer cadeia de A de comprimento no mínimo p , então s pode ser dividida em três partes, $s = xyz$, satisfazendo às seguintes condições:

1. para cada $i \geq 0$, xy^iz pertence a A .
2. $|y| > 0$
3. $|xy| \leq p$

1,0 5) Converta a expressão regular $(10)^*(0 \cup 1)^*0^*$ em um AFN usando o procedimento visto em sala de aula. (Valor: 2,0)

0,0 6) Use a construção vista em sala de aula para converter o seguinte autômato em uma expressão regular. Os estados devem ser removidos na ordem: q_1, q_2, q_0 (Valor: 2,0):

$A = (\{q_0, q_1, q_2\}, \{0, 1\}, \delta, q_0, \{q_0, q_2\})$

$\delta(q_0, 0) = \{q_1\}, \delta(q_0, 1) = \{q_2\}, \delta(q_0, \epsilon) = \{q_1\}, \delta(q_1, 1) = \{q_1, q_2\},$
 $\delta(q_1, \epsilon) = \{q_2\}, \delta(q_2, 0) = \{q_0\}, \delta(q_2, 1) = \{q_2\}$