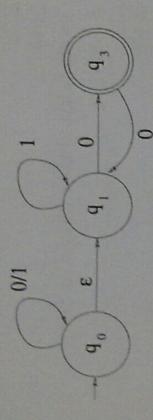
20, Sem 2014 O autómato a seguir será usado nas questões 1, 2 e 3. Primeira Prova de



-) Dé a descrição formal do autômato e execute-o para as seguintes palavras: 0101000, 01010 e 010. 1) (valor =
-) Encontre o autômato determinístico equivalente! 2) (valor =
-) Encontre a expressão regular que gera as palavras do autômato! 3) (valor =
-) Oual, ou quais das linguagens a seguir são regulares? (No caso de linguagem regular, desenhe o diagrama do autômato que a reconheça ou encontre a expressão regular geradora de suas palavras. No caso de linguagem não-regular, demontre este fato usando o Lema visto em 4) (valor = aula.)
 - $L_{r}=\{s\in\{0,1\}^*\mid toda\ posição\ impar\ de\ s\ contém\ "1"s,\ toda\ posição\ par\ de\ s\ contém\ "0"s\ e$ quantidade de "0"s é igual à quantidade de "1"s} L= { 1"0" | n>m

 $L_{j}=\{(01)^{n}01(01)^{n}\mid n\geq 0\}$

"1"s em s é um múltiplo de 3, e, toda posição par de s contém "0"s}, fazendo o produto carteziano 5) (valor =) Encontre o autômato que reconhece a linguagem $L_t=\{s\in\{0,1\}^*|\text{ a quantidade de}\}$ dos autômatos que reconhecem as duas linguagens mais simples.

Segunda Prova de Introdução à Teoria da Computação

- (valor =) Encontre uma gramática que gere a seguinte linguagem: $L_1 = \{w = x_1 \$ x_2 \$ x_3 \$ x_3 \} \mid x_i \in$ $(0|1)^*$, $x_2 = x_1^R$ ou $x_2 = x_3^R$ (x_1^R) (x_1^R) (x_2^R) (x_3^R) (x_4^R) (x_4^R) (x
 - (valor =) Mostre que a linguagem a seguir não é livre de contexto. $L_2 = \{w = 1^n \mid \text{onde } n\}$ um número primo}.
 -) Usando a metodología vista em aula, ponha a seguinte gramática na Forma Normal de Chomisky. (valor = 3)
- S → aSbSc | aBc | B | E B → bB | S | E
- (valor =) Mostre, por indução em n, que a função $10n^2 + 5n + 7$ é $O(n^3)$. (valor =) Partindo do fato que foi provado que o problemo SAT é MR 2.
-) Partindo do fato que foi provado que o problema SAT é NP-difícil. Mostre que ele é NP-completo!

Seja $V = \{v_1, v_2, ..., v_k\}$ um conjunto de variáveis Booleanas e $C = \{C_1, C_2, ..., C_m\}$ um conjunto de cláusulas sobre literais,

onde um literal $l_i = v_i$ ou $l_i = -v_i$.

Ouestão: Dada uma instância do SAT, existe uma validação de V que satisfaça pelo menos um literal em cada clausula de C.

validação x=F, y=V e z=V satisfaz todas as cláusulas de C, ou seja, $(\sim x \lor y \lor z) \land (x \lor y) \land (\sim x \lor z)$ é Exemplo: A instância $V = \{x,y,z\}$ e $C = \{(\neg x \lor y \lor z), (x \lor y), (\neg x \lor z)\}$, "pertence à linguagem", pois a verdadeiro!