

## Primeira Lista de Linguagens Formais

1. (0,2 cada) Seja  $\Sigma$  um alfabeto. Definamos o *operador de reversão*  $R$  da seguinte forma: se  $w = \epsilon$ , então  $w^R = \epsilon$ ; se  $w = ax$ , onde  $a \in \Sigma$  e  $x \in \Sigma^*$ , então  $w^R = x^R a$ . Finalmente, se  $L \subseteq \Sigma^*$ , definamos  $L^R = \{w^R : w \in L\}$ . Dadas  $L_1$  e  $L_2$  linguagens sobre o alfabeto  $\Sigma$ , determine as seguintes linguagens em função de  $L_1^R$  e  $L_2^R$ :
  - (a)  $(L_1 \cdot L_2)^R$
  - (b)  $(L_1 \cup L_2)^R$
  - (c)  $(L_1 \cap L_2)^R$
  - (d)  $\overline{L_1}^R$
  - (e)  $(L_1^*)^R$
2. (0,5) Determine a expressão regular da linguagem aceita pelo AFD a seguir, usando o algoritmo de substituição e o Lema de Arden. O conjunto de estados é  $\{q_1, \dots, q_6\}$ , o estado inicial é  $q_1$ , o conjunto de estados finais é  $\{q_4\}$ , e a função de transição é dada por:

$\delta$	0	1
$q_1$	$q_5$	$q_2$
$q_2$	$q_5$	$q_3$
$q_3$	$q_4$	$q_3$
$q_4$	$q_4$	$q_4$
$q_5$	$q_6$	$q_2$
$q_6$	$q_6$	$q_4$

3. Considere o AFD dado pela função de transição abaixo ( $q_2$  é o estado final):

$\delta$	$c$	$d$
$q_1$	$q_1$	$q_2$
$q_2$	$q_2$	$q_1$

- (a) (0,5) Descreva a computação deste autômato que tem início na configuração  $(q_1, ccddc)$ . Esta palavra é aceita pelo autômato?
  - (b) (0,5) Descreva a computação deste autômato que tem início na configuração  $(q_1, cdcdcd)$ . Esta palavra é aceita pelo autômato?
  - (c) (0,5) Descreva em português a linguagem aceita por este autômato.
4. (0,5) Represente a seguinte linguagem por uma expressão regular: “o conjunto das palavras sobre  $\{0, 1\}$  que contêm uma seqüência de 1s, onde o número de 1s na seqüência é congruente a 2 modulo 3, seguida de um número par de 0s.” Invente um AFD que reconheça esta linguagem.
5. (0,5) Invente um AFD que reconheça a seguinte linguagem: “o conjunto dos palíndromos sobre  $\{a, b\}$  de comprimento igual a 6.”
6. (0,5) Sejam  $L$  e  $L'$  linguagens tais que:  $L$  é regular,  $L \cup L'$  é regular e  $L \cap L' = \emptyset$ . Mostre que  $L'$  é regular.

7. (0,5) Dê exemplo de uma linguagem que é aceita por um AFD com *mais de um estado final*, mas que *não* é aceita por nenhum AFD com *apenas um estado final*. Justifique cuidadosamente sua resposta!
8. (0,5 cada) Quais linguagens abaixo são regulares e quais não são? Justifique cuidadosamente suas respostas! Utilize o Lema do Bombeamento convenientemente, quando for o caso.
  - (a)  $\{0^i 1^{2^i} : i \geq 1\}$
  - (b)  $\{(01)^i : i \geq 1\}$
9. (0,5) Prove que se  $L$  contém uma palavra  $w$  onde  $|w| \geq n$ , e  $L$  é aceita por um AFD com  $n$  estados, então  $L$  é infinita.
10. (0,5) O *posto* de uma linguagem regular  $L$  é o menor  $k$  para o qual existe um AFD  $M$  com  $k$  estados tal que  $L(M) = L$ . Verdadeiro ou falso (?): “Se  $L_1$  e  $L_2$  são linguagens regulares e  $L_1 \subseteq L_2$ , então  $\text{posto}(L_1) \leq \text{posto}(L_2)$ .” Justifique cuidadosamente sua resposta!
11. (0,5) Seja  $M$  um AFD com um único estado final. Considere o AFND  $M'$  obtido invertendo-se os papéis dos estados inicial e final, e invertendo também a direção de cada seta no diagrama de estados. Descreva  $L(M')$  em função de  $L(M)$ .
12. (0,5 cada) Determine AFNDs que aceitem as linguagens cujas expressões regulares são dadas abaixo (use o algoritmo de construção recursiva):
  - (a)  $(1 \cup 0)^* 00101$
  - (b)  $((0 \cdot 0) \cup (0 \cdot 0 \cdot 0))^*$
13. (0,25 cada) Converta cada um dos AFNDs do exercício anterior em AFDs, utilizando o algoritmo de construção de subconjuntos.
14. (0,25 cada) Construa GLDs a partir dos AFNDs do exercício 12.
15. Seja  $G = (T, V, S, R)$  assim definida:  $T = \{0, 1\}$ ,  $V = \{X, Y, Z\}$ ,  $S = X$ ,  $R = \{ X \rightarrow 1^2Y, X \rightarrow 01Z, Y \rightarrow 10Y, Y \rightarrow 0^2Z, Z \rightarrow 01\}$ .
  - (a) (0,25) Construa  $G'$  tal que  $L(G') = L(G)$  e as regras de  $G'$  sejam da forma  $A \rightarrow \sigma B$  ou  $A \rightarrow \epsilon$ , onde  $\sigma \in \{0, 1\}$ .
  - (b) (0,25) Construa um AFND  $M$  a partir de  $G'$  tal que  $L(M) = L(G')$ .