

## Segunda Lista de Linguagens Formais

- (0,5) Determine uma gramática linear à direita que gere a linguagem denotada pela expressão regular  $((0^* \cdot 1) \cup (1^* \cdot 0))^*$ .
- (0,5) Ache a expressão regular que denota a linguagem regular gerada pela gramática com variáveis  $S, A, B$ , terminais  $a, b$ , símbolo inicial  $S$  e regras:  $S \rightarrow bA, S \rightarrow aB, S \rightarrow \epsilon, A \rightarrow abaS, B \rightarrow babS$ .
- (0,5 cada) Determine gramáticas livres de contexto que gerem as seguintes linguagens:
  - $\{0^i 1^{2i} : i \geq 1\}$ .
  - $\{w \in \{0, 1\}^* : w \text{ contém o mesmo número de 0s e 1s}\}$ .
- (0,5) A gramática livre de contexto cujas regras são

$$S \rightarrow 0S1 \mid 0S0 \mid 1S0 \mid 1S1 \mid \epsilon$$

não é linear à direita. Entretanto,  $L(G)$  é uma linguagem regular. Ache uma gramática linear à direita  $G'$  que gere  $L(G)$ .

- (0,5) Seja  $G$  uma gramática livre de contexto que gera a linguagem  $L$ . Mostre como construir, a partir de  $G$ , uma gramática livre de contexto  $G'$  que gere  $L^*$ .
- (0,5) Mostre que a gramática definida pelo conjunto de regras a seguir é ambígua:  $R = \{S \rightarrow 1A, S \rightarrow 0B, A \rightarrow 0, A \rightarrow 0S, A \rightarrow 1AA, B \rightarrow 1, B \rightarrow 1S, B \rightarrow 0BB\}$ .
- (0,5 cada) Mostre que nenhuma das linguagens abaixo é livre de contexto usando o lema do bombeamento.
  - $\{a^n b^n c^r : r \geq n\}$
  - o conjunto das palavras em  $\{a, b, c\}^*$  que têm o mesmo número de  $a$ 's e  $b$ 's, e cujo número de  $c$ 's é maior ou igual que o de  $a$ 's.
- (0,5 cada) Ache autômatos de pilha não determinísticos que aceitem as linguagens a seguir:
  - $\{a^n b^{2n} : n \geq 0\}$
  - $\{w \in \{0, 1\}^* : w \text{ tem números diferentes de 0's e 1's}\}$
- (0,5 cada) Considere a linguagem formada por seqüências de parênteses balanceados. Exemplos:  $()$ ,  $()()()$ ,  $(())()$ , etc. Em outras palavras, estas seqüências correspondem a parentizações corretas de expressões aritméticas.
  - Dê exemplo de gramática livre de contexto que gere esta linguagem.
  - Dê exemplo de um autômato de pilha não determinístico que aceite esta linguagem.
- (0,5 cada) Para cada uma das linguagens a seguir, invente uma gramática livre de contexto  $G$  que gere  $L$  e construa um APND que aceite  $L$  baseado em  $G$ . (Use a construção dada em aula.)

- (a)  $\{wc^4w^r : w \in \{0,1\}^*\}$   
(b)  $\{a^ib^jc^jd^ie^3 : i, j \geq 0\}$ .
11. (0,5) Descreva a tabela de transições de uma Máquina de Turing no alfabeto  $\{a, b, \sqcup, \triangleright\}$  que se move para a direita até encontrar  $abba$ , e então pára.
  12. (0,5) Esboce o esquema de uma Máquina de Turing que aceite a linguagem  $L = \{w \in \{0,1\}^* : w = w^r\}$ .
  13. (0,5) Construa a tabela de transições de uma Máquina de Turing que move uma palavra  $w \in (x \cup y)^*$  precedida de uma casa vazia, uma casa para a esquerda. Isto é, que transforma  $\triangleright \sqcup w$  em  $\triangleright w$ .
  14. (0,5) Sejam  $L_1$  e  $L_2$  linguagens recursivas decididas por Máquinas de Turing  $M_1$  e  $M_2$ , respectivamente. Explique como construir Máquinas de Turing  $M$  e  $M'$  que decidam as linguagens  $L_1 \cup L_2$  e  $L_1 \cap L_2$ .
  15. (0,5) Seja  $\Sigma_0$  um alfabeto e  $L \subseteq \Sigma_0^*$  uma linguagem. Mostre que se  $L$  e  $\Sigma_0^* \setminus L$  são recursivamente enumeráveis, então  $L$  é recursiva.