

29/10/2010

Faça 12 questões dentre as seguintes.

1. Construa APDs que reconheçam as linguagens:

(a) $\{0^{3n}1^{2n} \mid n \geq 0\}$

(b) $\{0^m1^n \mid m < n\}$

2. Construa um APD que reconheça toda palavra com parênteses balanceados. Exemplos de palavras da linguagem: λ , $()$, $((()))$. Exemplos de palavras que não pertencem à linguagem: $(,) (, (())$.

Generalize para o caso em que existem n tipos de parênteses. Neste caso, considere que cada ocorrência de um abre parênteses, a_i , tem de ser seguida à direita por uma ocorrência do fecha parênteses respectivo, b_i , sendo que entre a_i e b_i só pode ocorrer uma palavra com parênteses balanceados. Se $i = 2$, $a_1 = ($, $b_1 =)$, $a_2 = [$, $b_2 =]$, seriam exemplos de palavras da linguagem: λ , $()$, $[(())]$, $[[()]]$, $([])$. Exemplos de palavras que não pertencem à linguagem: $(,] [(, (], ([]$.

3. Construa APNs que reconheçam as linguagens seguintes por estado final e pilha vazia:

(a) $\{0^n1^n \mid n \geq 0\} \cup \{0^n1^{2n} \mid n \geq 0\}$

(b) $\{0^n1^k \mid n \leq k \leq 2n\}$

4. Construa GLCs para as linguagens:

(a) $\{a^m b^n c^{3m+2n+1} \mid m, n \geq 0\}$

(b) $\{a^n b^{2n+k} c^{3k} \mid n, k \geq 0\}$

(c) $\{a^m b^n c^k \mid n > m + k\}$

5. Construa GLCs para:

(a) $L_1 = \{0^n1^k \mid 2n \leq k \leq 3n\}$

(b) $L_2 = \{a^n b^k c^m \mid k = 2n + m\}$

(c) $(L_1 \cup L_2)^2$

6. Construa uma gramática sem regras λ equivalente à seguinte:

$$P \rightarrow BPA \mid A$$

$$A \rightarrow aA \mid B \mid \lambda$$

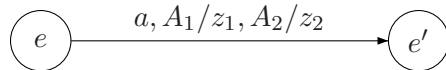
$$B \rightarrow Bba \mid \lambda$$

7. Seja a gramática G :

$$\begin{aligned}
P &\rightarrow A|BC \\
A &\rightarrow B|C \\
B &\rightarrow \mathbf{b}B|\mathbf{b} \\
C &\rightarrow \mathbf{c}C|\mathbf{c}
\end{aligned}$$

- (a) Construa uma gramática equivalente a G , sem regras de cadeias.
(b) Mostre que a gramática construída contém símbolos inúteis.
8. Seja G uma gramática e $w \in L(G)$, de tamanho n . Para os casos em que G está na forma normal de Chomsky e em que está na forma normal de Greibach, determine:
- (a) O tamanho de uma derivação de w .
(b) A profundidade máxima de uma AD de w .
(c) A profundidade mínima de uma AD de w .
9. Use o lema do bombeamento para mostrar que as seguintes linguagens não são livres do contexto:
- (a) $\{\mathbf{a}^{n^2} \mid n \geq 0\}$
(b) $\{\mathbf{a}^n \mathbf{b}^{2n} \mathbf{a}^n \mid n \geq 0\}$
10. Mostre que sim ou que não: as linguagens livres do contexto são fechadas sob diferença.
11. Construa um AP para $L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ tem mais } 1\text{'s que } 0\text{'s}\}$. Construa um AFD para $L_2 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid |w| \geq 2 \text{ e o penúltimo símbolo de } w \text{ é } 1\}$. Usando o método da prova do Teorema 29 construa um AP para $L_1 \cap L_2$.
12. Seja um AP cuja pilha pode conter, no máximo, n símbolos. Que limitações terá tal tipo de AP? Justifique sua resposta.
13. Um autômato de duas pilhas é uma sêxtupla $M = (E, \Sigma, \Gamma, \delta, I, F)$, em que:
- E, Σ, Γ, I e F são como em APNs; e
 - δ é uma função de $E \times (\Sigma \cup \{\lambda\}) \times (\Gamma \cup \{\lambda\}) \times (\Gamma \cup \{\lambda\})$ para D , onde D é constituído dos subconjuntos finitos de $E \times \Gamma^* \times \Gamma^*$.

Uma transição neste tipo de autômato manipula duas pilhas simultaneamente. Assim, a transição $[e', z_1, z_2] \in \delta(e, a, A_1, A_2)$, que pode ser representada em um diagrama de estados por:



significa, no caso em que nenhuma das entidades envolvidas é λ , que “estando no estado e , se o próximo símbolo de entrada for a , o símbolo no topo da pilha 1 for A_1 e o símbolo no topo da pilha 2 for A_2 , há uma transição para o estado e' , A_1 é desempilhado e z_1 é empilhado na pilha 1, e A_2 é desempilhado e z_2 é empilhado na pilha 2. Faça autômatos a duas pilhas que reconheçam:

- (a) $\{\mathbf{a}^n \mathbf{b}^n \mathbf{c}^n \mid n \geq 0\}$

(b) $\{a^n b^n c^n d^n \mid n \geq 0\}$

14. Prove que as seguintes afirmativas são ou não verdadeiras:

- (a) Se L é uma linguagem livre do contexto e F é finita, então $L - F$ é linguagem livre do contexto.
- (b) Se L é uma linguagem livre do contexto e R é regular, então $L - R$ é linguagem livre do contexto.
- (c) Se L não é uma linguagem livre do contexto e F é finita, então $L - F$ não é linguagem livre do contexto.
- (d) Se L não é uma linguagem livre do contexto e R é regular, então $L - R$ não é linguagem livre do contexto.
- (e) Se L não é uma linguagem livre do contexto e F é finita, então $L \cup F$ não é linguagem livre do contexto.
- (f) Se L não é uma linguagem livre do contexto e R é regular, então $L \cup R$ não é linguagem livre do contexto.