### USP-ICMC - Ciência da Computação Resolução da Prova 1 - Turma C - 22/9/2009

## Teoria da Computação e Linguagens Formais - SCC-0205<sup>a</sup>

### RESOLUÇÃO

- 1. Considere a seguinte linguagem  $L_1 = \{0^n 1^m 0^n \mid n, m > 0\}$ . Responda:
- $\binom{1}{2}$  (a) Qual é o tipo de menor complexidade de  $L_1$ ? Explique.

### Solução:

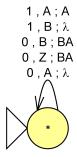
Tipo 2, pois pelo Lema do Bombeamento,  $uv^iwx^iy$ ,  $u=y=\lambda$ , v=0,  $w=1^m$  e x=0.

 $\binom{1}{2}$  (b) Qual é a gramática de menor complexidade que gera  $L_1$ ?

Solução:

 $S \rightarrow 0S0 \mid 0A0$  $A \rightarrow 1A \mid 1$ 

(2) (c) Escreva o processador **determinístico** de menor poder computacional (AFD ou APN)  $M_1$  que processa  $L_1$ .



(½) (d) Verifique como  $M_1$  age com as entradas 0110 e 011 por meio de transições entre descrições instantâneas.

Solução:

 $(*,0110,Z)\Rightarrow (*,110,BA)\Rightarrow (*,10,A)\Rightarrow (*,0,A)\Rightarrow (*,\lambda,\lambda)$ : pilha vazia - aceita.

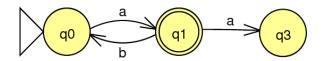
 $(*,011,Z)\Rightarrow (*,11,BA)\Rightarrow (*,1,A)\Rightarrow (*,\lambda,A)$ : pilha não vazia - rejeita.

# $\begin{array}{c} \text{ICMC-USP} \\ \text{Resolução P1, } 22/9/2009 \\ \text{SCC-0205}^a \text{ (continuação)} \end{array}$

2. Considere a seguinte linguagem:

$$L_2 = \{(ab)^n a, \ n \ge 0\}$$

(1) (a) Se possível, escreva o autômato finito mínimo que processa  $L_2$ . Se não for possível explique o porquê.



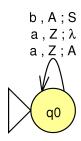
(1) (b) Se possível, escreva o autômato de pilha determinístico de um estado que processa  $L_2$ . Se não for possível explique o porquê.

### Solução:

GLD (já na FNG):

$$S \to aA \mid a$$
$$A \to bS$$

O APN determinístico de um estado não é possível, pois quando o autômato vê um a na cadeia de entrada, esse a pode terminar a cadeia ou ser seguido por um b. Segue o APN de um estado **não-determinístico**:



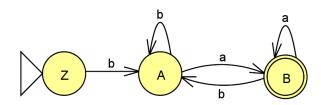
 $\binom{1}{2}$  (c) Escreva a expressão regular  $E_2$  equivalente à  $L_2$ , se possível.

$$E_2 = (ab)^* a$$

# $\begin{array}{c} \text{ICMC-USP} \\ \text{Resolução P1, } 22/9/2009 \\ \text{SCC-0205}^a \text{ (continuação)} \end{array}$

- 3. Seja a linguagem  $L_3 = \{w \mid w \in \{a, b\}^* \text{ e } w \text{ começa com } b \text{ e termina com } a\}$ . Escreva:
- $\binom{1}{2}$  (a) o autômato finito determinístico  $M_3$  que processa  $L_3$ , se possível. Se não for possível explique o porquê.

Resolução



 $\binom{1}{2}$  (b) a expressão regular  $E_3$  equivalente à  $L_3$ , se possível. Se não for possível explique o porquê.

$$E_3 = bb^*aa^*(a^*bb^*aa^*)^* = b(a+b)^*a$$

 $\binom{1}{2}$  (c) a gramática  $G_3$  que gera  $L_3$ .

### Solução:

$$S \to bA$$

$$A \rightarrow bA|aB$$

$$B \rightarrow aB |bA|\lambda$$

 $\binom{1}{2}$  (d) o autômato de pilha de um estado  $P_3$  que processa a linguagem  $L_3$ , se possível. Se não for possível explique o porquê.

Resolução:



### ICMC-USP Resolução P1, 22/9/2009SCC- $0205^a$ (continuação)

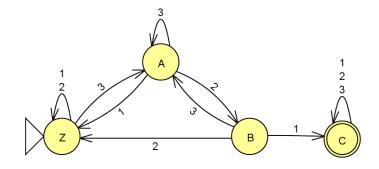
#### (2) 4. Considere a seguinte linguagem:

$$L_4 = \{ w \mid w \in (1+2+3)^* \text{ e } w \text{ contém a subcadeia } 321 \}$$

Exemplo: a cadeia 11132322231  $\not\in L_4$ , enquanto que a cadeia 1123223213  $\in L_4$ . Se possível, escreva o autômato de pilha de um estado que processa  $L_4$ . Se não for possível explique o porquê.

Resolução:

#### Autômato Finito:



Autômato de Pilha de 1 estado:

3, B; A 3, A; A 1, B; C 1, Z; Z 1, A; C 2, A; B 2, C; C 2, Z; Z 3, C; Z 2, B; Z