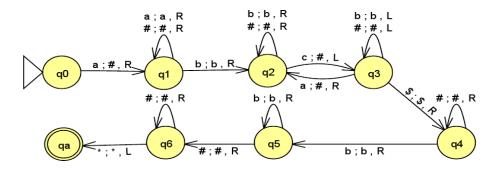
ICMC-USP Resolução P2 - Turma $2B^A$, 07/11/2008 SCE-0185

- 1. Seja a linguagem $L_1 = \{a^n b^m c^n \mid n, m \ge 1\}$. Escreva:
- $(\frac{1}{2})$ (a) o tipo de L_1 . Justifique,

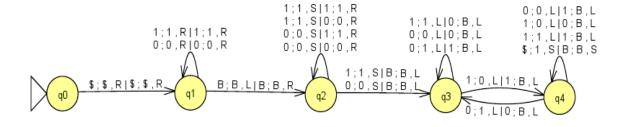
Solução:

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

(2) (b) o autômato limitado linearmente (ALL) A_1 que processa L_1 .

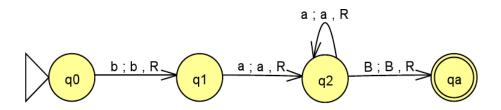


- $(2\frac{1}{2})$ 2. Escreva uma máquina de Turing T_2 determinística, de duas cabeças e fita única, que calcula a função numérica soma(x,y), soma de x e y. Os números naturais x e y estão representados em **binário** na fita e separados por um branco simples (o x está a esquerda do y; x e y têm o mesmo número de bits). A fita contém o símbolo \$ à esquerda do x. T_2 deve parar com x+y, em binário, na porção não branca da fita. Pode-se destruir o \$ se necessário. Exemplos:
 - 1. fita no início: \$101B010. Fita no final: \$111.
 - 2. fita no início: \$101*B*110. Fita no final: 1011.



- 3. Seja a linguagem L_3 com cadeias que contenham um único b a esquerda e n a's a direita: ba^n , n > 0. Escreva:
- (1) (a) a máquina de Turing de uma cabeça T_3 que processa L_3 ,
- (1) (b) a gramática irrestrita G_3 correspondente à T_3 ,

ICMC-USP Resolução P2 $(2B^A)$, 07/11/2008 SCE-0185 (continuação)



Solução: $S \rightarrow BS|SB|\&A$ $A \rightarrow aA|Aa|bA|Ab|q_a$ $bq_1 \rightarrow q_0b$ $aq_2 \rightarrow q_1a$ $aq_2 \rightarrow q_2a$ $Bq_a \rightarrow q_2B$ $B \rightarrow \lambda$ $\&q_0 \rightarrow \lambda$

(1) (c) uma gramática mais simples que gere L_3 e o parsing top-down da cadeia baaa.

Solução: Gramática: $S \rightarrow bA$ $A \rightarrow aB$ $B \rightarrow aB \mid \lambda$ $parsing\ top-down$: $S \Rightarrow bA \Rightarrow baB \Rightarrow baaB \Rightarrow baaaB \Rightarrow baaa$

(2) 4. Escreva uma máquina de Turing de duas cabeças T_4 que processa a linguagem $L_4 = \{wcw \mid w \in \{0,1\}^*\}.$

