## Parcial 1, Lenguajes Formales 2005

- 1. Verdadero o falso, justifique.
  - (a) Sea G = ({a,b}, V, P, S) una gramática libre de contexto tal que para toda producción A → α ∈ P se cumple que la cantidad de ocurrencias de variables en α cs igual a |α|<sub>a</sub>. Entonces si S ≜ w ∈ {a,b}\*, se tiene que |w|<sub>a</sub> = k − 1.
  - (b) Si  $M = \langle Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F \rangle$  es un automata a pila, y  $w \in \Sigma^*$  entonces:  $w \notin L(M)$  si y solo si  $(q_0, w, Z_0) \stackrel{*}{\vdash} (q, \varepsilon, \gamma)$ , para algun  $q \notin F$  y  $\gamma \in \Gamma^*$
  - (c) Sean  $M_1 = (\{q_0, q_1\}, \Sigma, \Gamma, \delta_1, q_0, Z_0, \emptyset)$  y  $M_2 = (\{q_0, q_2\}, \Sigma, \Gamma, \delta_2, q_0, Z_0, \emptyset)$  automatas a pila. Sea  $M = (\{q_0, q_1, q_2\}, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, \emptyset)$  donde  $\delta(q_0, \sigma, Z) = \delta_1(q_0, \sigma, Z) \cup \delta_2(q_0, \sigma, Z)$

 $\delta(q_1,\sigma,Z)=\delta_1(q_1,\sigma,Z)$ 

 $\delta(q_2,\sigma,Z)=\delta_2(q_2,\sigma,Z)$ 

para todo  $\sigma \in \Sigma$  y  $Z \in \Gamma$ .

Entonces  $N(M) = N(M_1) \cup N(M_2)$ .

- Sea G = ({a,b}, V, P, S) una gramática libre de contexto. Dar un algoritmo para encontrar el conjunto V<sub>a</sub> = {A ∈ V : A ⇒ γ para algún γ ∈ ({a,b} ∪ V)\* tal que a ocurre en γ}, definiendo recursivamente una sucesión de conjuntos C<sub>1</sub> ⊆ C<sub>2</sub> ⊆ C<sub>3</sub> ⊆ ... tal que
  - (i)  $\bigcup_{i\geq 1} C_i = V_a$
  - (ii) Si  $C_k = C_{k+1}$  entonces  $\bigcup_{i>1} C_i = C_k$
  - (a) Aplique el algoritmo a la gramatica

 $S \rightarrow aA/abb$ 

 $D \to DbbC/\varepsilon$ 

 $B \to bHA/SS/\varepsilon$ 

 $J \rightarrow Ja/bb$ 

 $A \rightarrow AS$ 

 $\sim H \rightarrow Bb/BH/\varepsilon$ 

 $-C \rightarrow bAbbbb/bbb$ 

- (b) Pruebe la corrección del algoritmo.
- 3. Para G dada por las siguientes producciones encuentre L(G), y pruebe la igualdad entre los lenguajes

 $S \rightarrow aA/bA/\epsilon$ 

 $A \rightarrow aB/bB$ 

 $B \rightarrow aS/bS$