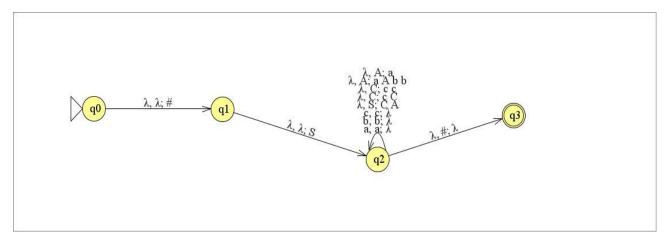
Lenguajes Formales Segundo Parcial 2023

Prácticos

1) Definir una GIC en notación BNF para una sentencia de display como la siguiente:

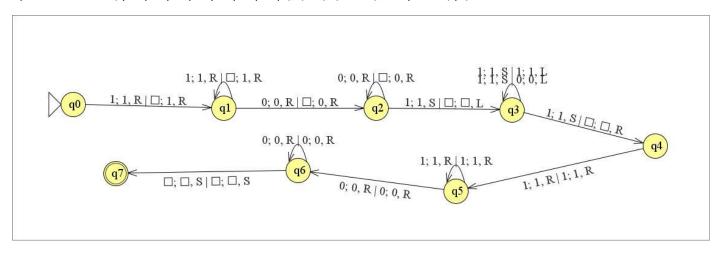
display { $(x_1,y_1), (x_2,y_2), ..., (x_m,y_m)$; :obj₁, :obj₂,...., :obj_m | monitor };

- Las obj_i son nombres de objetos que deben comenzar con dos puntos (:). Los nombres comienzan con una letra que puede estar seguida de más letras.
- La palabra reservada display es terminal.
- No existe límite en cuanto a la cantidad de coordenadas (x_i,y_i), y de obj_i.
- La lista de coordenadas (x₁,y₁) a la izquierda del punto y coma (;) son en cantidad, igual a la secuencia de objetos (obj_i) a la derecha del ;, y no puede ser vacía.
- Cada (x_i,y_i) y monitor son constantes enteras sin ceros a izquierda.
- Todos los símbolos unarios son parte del lenguaje al que pertenece la sentencia.
- 2) a) Definir una GIC que genere cadenas de la forma: x = (); $y = \lambda$; z = (()()); y cualquier otra donde los paréntesis se encuentren balanceados. Observar que el primer paréntesis que abre se aparea con el último que cierra; por ejemplo x = ()() () es una hilera no válida.
- b) Generar el árbol de derivación de la cadena (()()())
- 3) Dado el Parser LL correspondiente a la GIC: $G = \langle S, C, A \rangle$, $\{a, b, c\}$, $S, \{S \rightarrow CA; C \rightarrow cC \mid cc, A \rightarrow aAbb \mid a\} \rangle$



Hacer el análisis sintáctico de la cadena CCCCaabb, mostrando en cada paso cómo queda la pila, y explicar cómo maneja la pila el Parser LL, al hacer el análisis sintáctico de una cadena.

4) Dada la MT=< {q0, q1, q2, q3, q4, q5, q6, q7}, {0,1}, {0,1 \square }, δ , q0, \square , {q7}>



Determine si las siguientes cadenas pertenecen o no al lenguaje aceptado por la MT, y defina el lenguaje aceptado por la MT.

- i. 1100011000
- ii. 1110111
- iii. 11000011
- iv. 10001000

Teóricos

1) Marcar si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas:

- a. La intersección de dos lenguajes independientes del contexto da siempre como resultado un lenguaje regular.
- b. Dado el lenguaje $L = \{a^i b^j e^k / i,j,k>=0 \text{ tal que } i=j \text{ o } i=k \}$, sus cadenas pueden generarse con una gramática de tipo 2 de la Clasificación de Chomsky.
- c. La GIC: $\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S\}$ donde P: $S \rightarrow bAAA \mid aBBB \mid A \rightarrow aba \mid B \rightarrow bab \mid genera un lenguaje regular.$
- d. Dada la siguiente definición BNF: <expr> → <expr> <expr> + | <expr> <expr> * | a | b | c, la cadena cba*+ pertenece al lenguaje.

2) Marcar si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas:

- a. Existen autómatas con pila determinísticos y no determinísticos.
- b. Un autómata con pila puede aceptar una cadena si vacía su pila, sin importar en el estado en que se encuentre.
- c. Dado el lenguaje: L = { [()], [(()))], [((()))] } El modelo abstracto de menor potencia que reconoce sus cadenas es el Autómata con Pila.
- d. Las cadenas del lenguaje L={ $x \in \{a, b, c, d, e\}^* / x = b^{2r} a^{n+1} b^n d^m e^{r+1}$ para n,r >= 0 y m=3r} pueden ser reconocidas por un Autómata con Pila.

3) Marcar si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas:

- a) La cadena 1001 es reconocida por el AP de análisis sintáctico LR: AP=< $\{q0,q1,q2,q3\},\{0,1\},\{\#,S,0,1,A\},q0,\#,\{q3\},\delta>$ Donde δ (q0, λ , λ)=(q1, #), δ (q1,1, λ)=(q1, 1), δ (q1,0, λ)=(q1,0), δ (q1, λ , 0)=(q1, A), δ (q1, λ , A0)=(q1, A), δ (q1, λ , 1A1)=(q1, S), δ (q1,S, λ)=(q2, λ), δ (q2, λ , #)=(q3, λ)
- b) La cadena λ es reconocida por el AP del punto a.
- c) El lenguaje que reconoce el AP del punto a es L={ 1ⁿ 0^m 1ⁿ, con n>=1 y m>=1} con alfabeto={0,1}
- d) El lenguaje que reconoce el AP del punto a es tipo 3 de la Clasificación de Chomsky.

4) Marcar si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas:

- a) Una máquina de Turing reconoce cadenas generadas por una gramática Libre de Contexto.
- b) Dado el lenguaje $L = \{ f^m h^n \text{ ff } g^{2n+2} e^i d^{3i} / i, n, m >= 0 \}$, con $\Sigma = \{ d, e, f, g, h \}$. Sus cadenas pueden ser aceptadas por una Máquina de Turing y no por un Autómata con Pila.
- c) La MT multicinta tiene más poder de cómputo que la MT unicinta.
- d) Las cadenas del lenguaje L={ wⁿ x^m yⁿ z^m com n>=1 y 2>=m>=1} sólo pueden ser reconocidas por una Máquina de Turing.