Introducción a la Lógica y la Computación. 3er parcial, 21/11/2007.

Apellido y Nombre:

nota	. []	12	3	4	5.
110002					

(1) Considere el NFA con mov. ϵ de la Fig. 1, donde $\Sigma = \{a, b\}$ y $F = \{q_2, q_3\}$.

(a) Determine cuales de las siguientes palabras son aceptadas: abab, ϵ , abb.

(b) Dé una caracterización sencilla, con palabras, del lenguaje aceptado por el autómata.

(c) Justifique la afirmación hecha en el apartado (b).

(2) Construir un DFA que acepte exactamente el lenguaje aceptado por el autómata de la Fig. 1. Debe utilizarse el método enseñado en el curso.

(3) Considere el autómata de la Fig. 1, y considere también el método desarrollado en la construcción del Teorema de Kleene.

a. Dé explícitamente M_{12} y M_{13} .

b. Calcule la expresión e_{13} , que satisface $L(e_{13})=L(M_{13})$. Desarrolle el método paso por paso, detallando los casos bases.

(4) Use Pumping Lemma para demostrar que el siguiente lenguaje sobre el alfabeto $\Sigma = \{0,1\}$ no es regular.

 $\{01^n00^n1: n \ge 1\}$

(5) Responda Verdadero o Falso. Justifique sus respuestas.

(a) Si $M=(Q,\Sigma,\delta,q_0,F)$ es un NFA con mov. ϵ , y $\alpha\in\Sigma^*$, entonces existe $q\in Q$ tal que α transfoma q_0 en q.

(b) Para toda expresión regular e se tiene $L((e + \emptyset)\epsilon) = L(e)$.

(c) Los lenguajes aceptados por los NFA con mov. ϵ son también generados por gramáticas libres de contexto.

(d) Existe una gramática regular que genere el lenguaje $\{a,b\}^* - \{a^ib^j : i,j \geq 0\}$.





