



Modelos Avanzados de Computación

Primera convocatoria

EJERCICIO 1 (1.5 puntos)

- (a) Enuncie y demuestre el Lema de Bombeo para Autómatas Finitos.
- (b) Enuncie y demuestre el Lema de Bombeo para Autómatas de Pila.

EJERCICIO 2 (1 punto)

Considere la siguiente gramática libre de contexto, expresada en Forma Normal de Chomsky.

$E \rightarrow E A$	$F \rightarrow M H$	$H \rightarrow E N$
$E \rightarrow T B$	$F \rightarrow id$	$M \rightarrow lparen$
$E \rightarrow M C$	$A \rightarrow O T$	$N \rightarrow rparen$
$E \rightarrow id$	$B \rightarrow P F$	$O \rightarrow plus$
$T \rightarrow T D$	$C \rightarrow E N$	$P \rightarrow prod$
$T \rightarrow M G$	$D \rightarrow P F$	
$T \rightarrow id$	$G \rightarrow E N$	

Verifique que la cadena “**lparen id plus lparen id prod id rparen rparen**” pertenece al lenguaje definido por la gramática por medio del algoritmo de Cocke-Younger-Kasami.

EJERCICIO 3 (2 puntos)

Diseñar una Máquina de Turing que tome como entrada una cadena formada por los símbolos del alfabeto $\{A,B\}$ y elimine la mitad posterior de la cadena. Si la longitud es impar el número de caracteres a eliminar se redondea a la baja. Por ejemplo, la entrada (#BAABBABABbb) que tiene 9 caracteres debe eliminar los 4 últimos caracteres y generar como salida (#BAABBbb).

EJERCICIO 4 (1.5 puntos)

Sea E_{TM} el lenguaje formado por las cadenas $\langle M \rangle$ tales que M es la codificación de una máquina de Turing que no reconoce ninguna entrada, es decir, cuyo lenguaje es el lenguaje vacío. Demuestre que el lenguaje E_{TM} es indecidible.

NOTA: Considere demostrado que los lenguajes A_{TM} (problema de la aceptación) y $HALT_{TM}$ (problema de la parada) son indecidibles.

EJERCICIO 5 (1.5 puntos)

Considere el modelo de computación de las funciones recursivas. Asuma que las siguientes funciones ya han demostrado ser recursivas primitivas: $\text{Suma}(x,y)$, $\text{Producto}(x,y)$, $\text{Division}(x,y)$, $\text{Resto}(x,y)$, $\text{Decremento}(x)$, $\text{RestaAcotada}(x,y)$, $\text{Signo}(x)$, $\text{SignoNegado}(x)$, $\text{Min}(x,y)$, $\text{Max}(x,y)$, $\text{And}(x,y)$, $\text{Or}(x,y)$, $\text{Not}(x)$, $\text{Igual}(x,y)$, $\text{Mayor}(x,y)$, $\text{Menor}(x,y)$, $\text{MayorOIgual}(x,y)$, $\text{MenorOIgual}(x,y)$, $\text{If}(x,y,z)$.

- (a) Construya como primitiva recursiva la función $\text{Divisible}(y,x)$ que devuelve 1 si x es divisible entre algún número mayor que 1 y menor o igual que y (y devuelve 0 en caso contrario).
- (b) Utilizando la función anterior, construya la función $\text{Primo}(x)$, que devuelve 1 si x es un número primo (es decir, no es divisible entre ningún número mayor que 1 y menor que x).

EJERCICIO 6 (1 punto)

- (a) ¿Qué es un problema NP-completo?
- (b) Demuestre que el problema CLIQUE es NP-Completo. Dado un grafo no dirigido G , se define un clique como un subgrafo en el que todos los nodos están conectados entre sí. El problema CLIQUE consiste en verificar si en el grafo G existe algún clique de tamaño k . Considere demostrado que los problemas SAT (satisfactibilidad de fórmulas lógicas) y 3SAT (satisfactibilidad de fórmulas lógicas en formato 3-cnf) son NP-completos.

EJERCICIO 7 (1.5 puntos)

Enuncie y demuestre el teorema de no-clonación de qbits