

**Maestría en Computación**

**Instituto de Postgrados - Facultad de Ingeniería Electrónica y Telecomunicaciones**

**Universidad del Cauca**

**Prueba Inducción y Lógica**

**Profesor: Julio Ariel Hurtado Alegría**

**Cuestionario**

**(Tiempo 2 Horas)**

1. ( 1.0 puntos) Dada la sucesión:

$$t_1 = 1$$

$$t_{n+1} = 2t_n + 1$$

Demuestre usando inducción, que  $t_n \leq 2^n$

( Ayuda: considere que  $2^n - 1 \leq 2^n$  si requiere de una hipótesis más fuerte que simplifique la demostración)

2. (1.0 punto ) Sea  $P = \{p\}$  el conjunto de proposiciones. Se define la función  $largo(\varphi)$  la cuál es igual al número de símbolos que se usan para escribir una fórmula proposicional  $\varphi \in L(P)$ . Sea  $M = \{n \in \mathbb{N} \mid \text{Existe } \beta \in L(P) \text{ tal que } largo(\beta) = n\}$ , es decir M corresponde al conjunto de todos los posibles largos de las fórmulas proposicionales en  $L(P)$ . Usando inducción, demuestre que  $M = \{1,4,5\} \cup \{n \in \mathbb{N} \mid n \geq 7\}$ .

Ejemplo:  $largo(p) = 1, largo((\neg p)) = 4, largo((p \vee q)) = 5, largo((\neg \psi)) = 3 + largo(\psi)$

*Ayuda: su demostración debe incluir además las razones por las que 2, 3 y 6 no pertenecen a M*

3. Sea  $\mathcal{L}_{\mathbb{N}}$  el dominio de las listas de números naturales. Sea  $L \in \mathcal{L}_{\mathbb{N}}$ ,  $|L|$  denota el largo de la lista  $L$ .
- a. (1.0 punto) Defina inductivamente las funciones sufijo y prefijo extendido  $SufE: \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{L}_{\mathbb{N}}$  y  $PrefE: \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{L}_{\mathbb{N}}$  tales que, dada una lista  $L$  y un número natural  $n$ ,  $SufE(L, n)$  entrega la lista sufija de  $L$  de largo  $n$ , y  $PrefE(L, n)$  entrega la lista prefija de  $L$  de largo  $n$ . Por ejemplo sus funciones deben ser tales que:

$$SufE(\rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9, 3) = \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9$$

$SufE(\rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9, 5) = \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9$

$PrefE(\rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9, 2) = \rightarrow 3 \rightarrow 4$

$PrefE(\rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9, 10) = \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 7 \rightarrow 1 \rightarrow 9$

- b. (1.0 punto) Defina inductivamente la función  $Ocurre: \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \times \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \rightarrow \mathbb{N}$  que dadas dos listas  $L1$  y  $L2$  con  $L1 \neq \emptyset$ , entrega la cantidad de veces que  $L1$  se repite en  $L2$ . Por ejemplo dadas las listas:

$L1 = \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 2$

$L2 = \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 2$

$L3 = \rightarrow 1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 2$

Se tiene que:  $Ocurre(L1, L3) = 3$  y  $Ocurre(L1, L2) = 1$

- c. (1.0 punto) De una implementación en Scheme de la función  $Ocurre$  y de las funciones auxiliares que haya considerado en la solución del punto b.

Considere las siguientes funciones de Scheme:

- $(null? lst)$  devuelve  $\#t$  si  $lst = ()$ , y  $\#f$  en caso contrario
- $(reverse lst)$  devuelve  $lst$  invertida
- $(append lstA lstB)$  devuelve la lista  $lstA$  concatenada con la lista  $lstB$  (ambas deben ser listas).
- $(list elem1 elem2 elem3...)$  devuelve la lista  $(elem1 elem2 elem3)$ . Por ejemplo  $(list 'a 'b)$  devuelve la lista  $(a b)$ .

*"Las ciencias de la computación están tan relacionadas con las computadoras como la astronomía con los telescopios"*

*Edsger Dijkstra*