

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 $\text{largo}(\varphi)$ la cuál es igual al número de símbolos que se usan para escribir una fórmula proposicional $\varphi \in L(P)$. Sea $M = \{n \in \mathbb{N} \mid \text{Existe } \beta \in L(P) \text{ tal que } \text{largo}(\beta) = n\}$, 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: $\text{largo}(p) = 1, \text{largo}(\neg p) = 4, \text{largo}(p \vee q) = 5, \text{largo}(\neg \psi) = 3 + \text{largo}(\psi)$

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 $\text{SufE}: \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{L}_{\mathbb{N}}$ y $\text{PrefE}: \mathcal{L}_{\mathbb{N}} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{L}_{\mathbb{N}}$ tales que, dada una lista L y un número natural n , $\text{SufE}(L, n)$ entrega la lista sufija de L de largo n , y $\text{PrefE}(L, n)$ entrega la lista prefija de L de largo n . Por ejemplo sus funciones deben ser tales que:

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

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

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

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

- 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