

Estructuras Discretas

Tarea 2

Fecha de entrega: Viernes 3 de noviembre del 2017

Profesor: Karla Vargas

Ayudantes: Diana Montes y Pedro Cervantes

IMPORTANTE: Resuelve de manera ordenada los siguientes ejercicios. Indica claramente el número de pregunta que estás resolviendo, dónde empieza y dónde termina. Escribe de manera ordenada las preguntas, empieza por la 1, luego la 2, etc. Se penalizarán las tareas que no se entreguen con letra clara o con preguntas desordenadas.

1. Demuestre que cada una de las siguientes fórmulas se cumple para cada $n \in \mathbb{N}$.

$$a) \sum_{i=1}^n (2i-1)^3 = n^2(2n^2-1). \quad b) \sum_{i=0}^n \frac{i}{2^i} = 2 - \frac{n+2}{2^n}.$$

2. Demuestre cada una de las siguientes desigualdades para los valores de $n \in \mathbb{N}$ especificados.

$$a) \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n < n \text{ para cada } n \in \mathbb{N} \text{ tal que } n \geq 3.$$

$$b) 7n < 2^n \text{ para cada } n \in \mathbb{N} \text{ tal que } n \geq 6.$$

3. Demuestre que

$$\prod_{i=2}^n \left(1 - \frac{1}{i^2}\right) = \left(1 - \frac{1}{2^2}\right) \times \cdots \times \left(1 - \frac{1}{n^2}\right) = \frac{n+1}{2n}.$$

Para cada $n \in \mathbb{N}$ tal que $n \geq 2$.

4. Sea $\{r_i\}_{i \in \mathbb{N}^+}$ la sucesión definida por $r_1 = 1$, y $r_{n+1} = 4r_n + 7$ para cada $n \in \mathbb{N}$. Demuestre que $r_n = \frac{1}{3}(10 \cdot 4^{n-1} - 7)$ para cada $n \in \mathbb{N}^+$.
5. Sea $\{b_i\}_{i \in \mathbb{N}}$ la sucesión definida por $d_0 = 2$, $d_1 = 3$, y $d_n = d_{n-1} \cdot d_{n-2}$ para cada $n \in \mathbb{N}$ tal que $n \geq 3$. Encuentre una fórmula explícita para d_n , y demuestre por inducción que su fórmula funciona.
6. Sea $spar(n)$ la función definida como $spar(n) = 2 + 4 + 6 + \cdots + 2n$. Defina una implementación recursiva llamada $f(n)$ para la función $spar(n)$. Demuestre que $f(n) = n(n+1)$.
7. Una cadena de caracteres es palíndroma si es de la forma ww^R donde w^R es w escrita de atrás hacia adelante, por ejemplo $0110, abbbba, holaaloh$.

Defina al conjunto de las cadenas palíndromas recursivamente, y demuestre mediante inducción estructural, que todas las cadenas palíndromas definidas tienen un número par de símbolos. Observación: a pesar de que la cadena *anitalavalatina* es un palíndromo, no cumple con la estructura ww^R .

8. La función `snoc` en listas se define como sigue

$$\text{snoc } c [x_1, \dots, x_n] = [x_1, \dots, x_n, c]$$

- a) De una implementación recursiva para `snoc`.
- b) Demuestre, usando la definición recursiva, que:

$$\text{snoc } c (xs_ys) = xs _ (\text{snoc } c ys)$$

9. Considere la siguiente función misteriosa `mist`

$$\text{mist } [] ys = ys$$

$$\text{mist } (x : xs) ys = \text{mist } xs (x : ys)$$

- a) ¿Qué hace la función `mist`?
- b) Muestre que $\text{rev } xs = \text{mist } xs []$, con `rev` la operación reversa sobre cadenas definidas cómo sigue:

$$\text{rev } [] = []$$

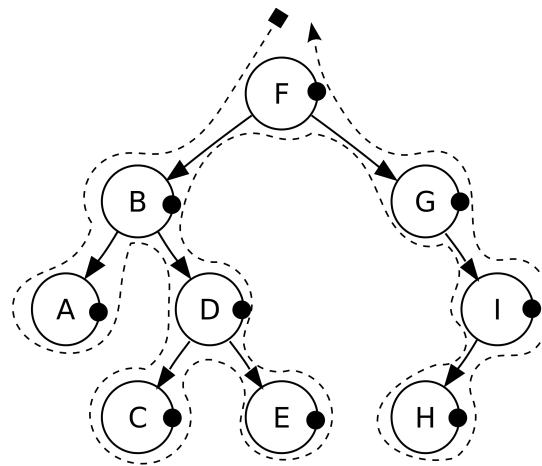
$$\text{rev } (a : ls) = \text{rev } ls _ [a]$$

10. Sea A una fórmula de la lógica proposicional cuyos únicos conectivos son \wedge, \vee, \neg . Definimos la fórmula dual de A , denotada como A_D , intercambiando \wedge por \vee , \vee por \wedge y reemplazando a cada variable p por su negación $\neg p$. Por ejemplo, $A = (r \vee q) \wedge \neg p$, $A_D = (\neg r \wedge \neg q) \vee \neg \neg p$

- a) Defina recursivamente una función dual tal que $\text{dual}(A) = A_D$.
- b) Muestre que $\neg A \equiv A_D$ mediante inducción sobre las fórmulas.

11. Resuelva los siguientes incisos para árboles binarios

- a) Defina recursivamente una función `hmi(T)` que devuelve la hoja más a la izquierda en un árbol binario.
- b) La distancia entre la raíz r de un árbol binario T hacia algún otro nodo p , es el número de aristas (líneas) que hay entre ambos nodos y la altura o profundidad de un árbol se define como la máxima distancia entre la raíz y alguna hoja más 1. Demuestre que el número máximo de hojas en un árbol de altura n es 2^{n-1} .
- c) De una definición recursiva que devuelva en una lista recorrido en post-orden de los árboles binarios. Si se tiene el siguiente árbol T , el resultado de el recorrido es el siguiente:



$\text{post-order}(T) = [A, C, E, D, B, H, I, G, F]$