Universidad Nacional Autónoma de México
Facultad de Ciencias
Estructuras Discretas
Tarea 3

Rubí Rojas Tania Michelle
taniarubi@ciencias.unam.mx
cuenta: 315121719

3 de noviembre de 2017

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

   a) $\sum_{i=1}^{n}(2i-1)^3 = n^2(2n^2-1)$

   Demostración. Inducción sobre n.

   - Base de inducción.
     n = 1. Este caso se cumple ya que
     $\sum_{i=1}^{1}(2i-1)^3 = (2(1)-1)^3 = (1)^3 = 1 = 1(2(1)-1) = (1)^2(2(1)^2-1)$
   - Hipótesis de inducción.
     Supongamos que el resultado es cierto para $n \geq 1$, es decir, supongamos que se cumple $\sum_{i=1}^{n}(2i-1)^3 = n^2(2n^2-1)$.
   - Paso inductivo.
     Tenemos que demostrar que la fórmula es válida para $n+1$, es decir, que se cumple $\sum_{i=1}^{n+1}(2i-1)^3 = (n+1)^2(2(n+1)^2-1) = (n+1)^2(2n^2+4n+1)$.
     Entonces

$$\begin{aligned}
\sum_{i=1}^{n+1} &= \left(\sum_{i=1}^{n}(2i-1)^3\right) + (2(n+1)-1)^3 \\
&= (n^2(2n^2-1)) + (2(n+1)-1)^3 && \text{por H.I.} \\
&= (2^4-n^2) + (8n^3+12n^2+6n+1) && \text{desarrolando términos} \\
&= 2^4 + 8n^3 + 11n^2 + 6n + 1 && \text{agrupando términos semejantes} \\
&= (n+1)^2(2n^2+4n+1) && \text{factorizando}
\end{aligned}$$

□

   b) $\sum_{i=0}^{n} \frac{i}{2^i} = 2 - \frac{n+2}{2^n}$

   Demostración. Inducción sobre n.

   - Base de inducción.
     $n = 0$ Este caso se cumple ya que
     $\sum_{i=0}^{0} \frac{0}{2^0} = \frac{0}{1} = 0 = 2-2 = 2-\frac{2}{1} = 2-\frac{0+2}{2^0}$

- Hipótesis de inducción. Supongamos que el resultado es válido para $n \geq 0$, es decir, supongamos que se cumple $\sum_{i=0}^{n} \frac{i}{2^i} = 2 - \frac{n+2}{2^n}$.
- Paso inductivo.
  Tenemos que demostrar que la fórmula es válida para $n+1$, es decir, que se cumple $\sum_{i=0}^{n+1} \frac{i}{2^i} = 2 - \frac{(n+1)+2}{2^{n+1}} = 2 - \frac{n+3}{2^{n+1}}$
  Entonces

$$
\begin{aligned}
\sum_{i=0}^{n+1} \frac{i}{2^i} &= \left(\sum_{i=0}^{n} \frac{i}{2^i}\right) + \left(\frac{n+1}{2^{n+1}}\right) && \\
&= \left(2 - \frac{n+2}{2^n}\right) + \left(\frac{n+1}{2^{n+1}}\right) && \text{por H.I.} \\
&= 2 - \left(\frac{n+2}{2^n} + \frac{n+1}{2^{n+1}}\right) && \text{asociatividad} \\
&= 2 - \left(\frac{2(n+2) - (n+1)}{2^{n+1}}\right) && \text{resolviendo suma} \\
&= 2 - \left(\frac{2n+4-n+1}{2^{n+1}}\right) && \text{simplificando} \\
&= 2 - \left(\frac{n-3}{2^{n+1}}\right) && \text{simplificando}
\end{aligned}
$$

$\square$

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

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

   Demostración. Inducción sobre n.

   - Base de inducción.
     $n = 3$. Este caso se cumple ya que $(1 + \frac{1}{3})^3 = (\frac{4}{3})^3 = \frac{64}{27} < 3$.
   - Hipótesis de inducción. Supongamos que el resultado es válido para $n \geq 3$, es decir, supongamos que se cumple $(1 + \frac{1}{n})^n < n$.
   - Paso inductivo.
     Tenemos que demostrar que la fórmula se cumple para $n+1$, es decir, que se cumple $(1 + \frac{1}{n+1})^{n+1} < n+1$.
     Sabemos que, por propiedades en los números reales, se cumple $n < n+1 \Rightarrow \frac{1}{n+1} < \frac{1}{n}$, y por lo tanto, $1 + \frac{1}{n+1} < 1 + \frac{1}{n}$. Además, si a y b son reales, se tiene que $a < b \Rightarrow a^n < b^n,\ n \in \mathbb{N}$. Podemos utilizar este resultado con la desigualdad $1 + \frac{1}{n+1} < 1 + \frac{1}{n}$, y desarrollar para utilizar nuestra hipótesis.
     Entonces

$$
\begin{aligned}
\left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1} &< \left(1 + \frac{1}{n}\right)^{n+1} && \text{por la observación anterior} \\
&= \left(1 + \frac{1}{n}\right)^{n} \left(1 + \frac{1}{n}\right) && \text{descomponiendo la expresión anterior} \\
&< n(1 + \frac{1}{n}) && \text{por H.I.} \\
&= n + 1 && \text{simplificando}
\end{aligned}
$$

$\square$

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

Demostración. Inducción sobre n.

- Base de inducción.
  $n = 6$. Este caso se cumple ya que $7(6) = 42 < 64 = 2^6$.
- Hipótesis de inducción. Supongamos que el resultado es válido para $n \geq 6$, es decir, supongamos que se cumple $7n < 2^n$.
- Paso inductivo.
  Tenemos que demostrar que la fórmula es válida para $n+1$, es decir, que se cumple $7(n+1) < 2^{n+1}$.
  Entonces

$$
\begin{aligned}
7(n+1) &= 7n + 7 && \text{simplificando} \\
&< 2^n + 7 && \text{por H.I.} \\
&< 2^n + 2^n && \text{ya que } 7 < 2^n \text{ con } n \geq 6 \\
&= 2 \cdot 2^n && \text{simplificando} \\
&= 2^{n+1} && \text{simplificando}
\end{aligned}
$$

$\square$

3. Demuestre que

$$\prod_{i=2}^{n}(1 - \tfrac{1}{i^2}) = (1 - \tfrac{1}{2^2}) \times \cdots \times (1 - \tfrac{1}{n^2}) = \tfrac{n+1}{2n}$$

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

4. Sean $\{r_i\}_{i \in \mathbb{N}^{\times}}$ 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 $n \in \mathbb{N}^{\times}$.

5. Sean $\{b_i\}_{i \in \mathbb{N}}$ 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 $span(n) = 2 + 4 + 6 + \cdots + 2n$. 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.

8. La función *snoc* en listas se define como sigue:

$$snoc\ \ c[x_1, \cdots, x_n] = [x_1, \cdots, x_n, c]$$

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

$$snoc\ \ c\ (xs\_ys) = xs\_(snoc\ \ c\ ys)$$

9. Considere la siguiente función misteriosa *mist*

$$mist\ []\ ys = ys$$
$$mist\ (x : xs)\ ys = mist\ xs\ (x : ys)$$

a) ¿Qué hace la función *mist*?

b) Muestre que $rev\ xs = mist\ xs\ []$, con *rev* la operación reversa sobre cadenas definidas cómo sigue:

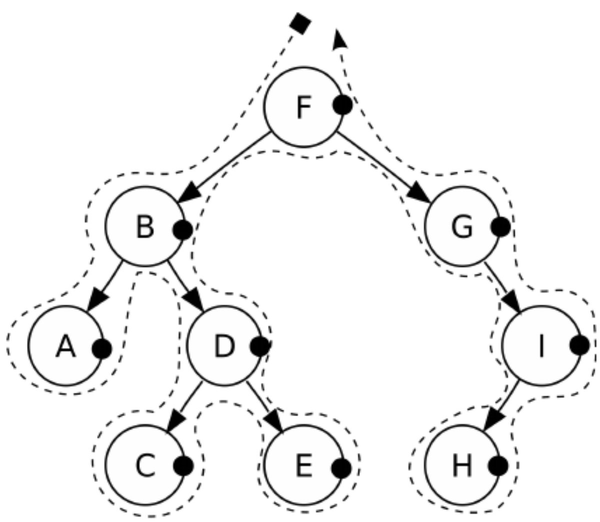
$$rev\ [] = []$$
$$rev\ (a : ls) = rev\ ls\_[a]$$

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, $A = (r \vee q) \wedge \neg p$, $A_D = (\neg r \wedge \neg q) \vee \neg\neg p$.

    - Defina recursivamente una función dual tal que $dual(A) = A_D$.
    - Muestre que $\neg A \equiv A_D$ mediante inducción sobre fórmulas.

11. Resuelva los siguientes incisos para árboles binarios.

    - Defina recursivamente una función $hmi(T)$ que devuelve la hoja más a la izquierda en un árbol binario.
    - La distancia entre la raíz r de un árbol binario T hacía 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}.
    - De una definición recursiva que devuelva en una lista el recorrido post-orden de los árboles binarios. Si se tiene el siguiente árbol T, el resultado del recorrido es el siguiente:



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