Algoritmos y Estructuras de Datos 2

Práctica 6: Divide & Conquer

1er cuatrimestre 2022

${\rm \acute{I}ndice}$

1.	Ejercicio 1: más a la izquierda	2
2.	Ejercicio 2	2
3.	Ejercicio 3: potencia	2
4.	Ejercicio 4	2
5.	Ejercicio 5: suma de potencias	3
6.	Ejercicio 6	3
7.	Ejercicio 7	3
8.	Ejercicio 8	3
9.	Ejercicio 9	3
10	Ejercicio 10	3
11	Ejercicio 11	3
12	Eiercicio 12	3

Ejercicio 1: más a la izquierda

```
\mathbf{MasALaIzquierda(in}\ A: \operatorname{arreglo(nat)}) \to \mathbf{out}\ res:\ bool
\mathbf{Pre} \equiv \{ \tan(\mathbf{A}) = 2^k \text{ para algún k: nat} \}
 1: n \leftarrow tam(A)
 2: m \leftarrow n \text{ div } 2
 3: izq \leftarrow SubArreglo(A, 1, m)
                                                                                                                                                                           \triangleright O(1)
 4: der \leftarrow SubArreglo(A, m + 1, n)
                                                                                                                                                                          \triangleright O(1)
 5: sumaIzq \leftarrow Sumar(izq)
                                                                                                                                                                       \triangleright O(n/2)
 6: sumaDer \leftarrow Sumar(der)
                                                                                                                                                                       \triangleright O(n/2)
 7: if sumaIzq > sumaDer then
         if n = 2 then
 8:
              res \leftarrow true
 9:
10:
              res \leftarrow MasALaIzquierda(izq) \land MasALaIzquierda(der)
11:
12:
         end if
13: else
         res \leftarrow false
14:
15: end if
Complejidad:
T(n) = 2T(n/2) + n
Sea a = 2, b = 2, f(n) = n
f(n) \in \Theta(n^{\log_b(a)}) = \Theta(n^{\log_2(2)}) = \Theta(n)
\Rightarrow T(n) = \Theta(n^{\log_b(a)}log(n)) = \Theta(n\log(n))
```

2. Ejercicio 2

Pendiente.

1.

3. Ejercicio 3: potencia

```
Potencia(in a: nat, in b: nat) \rightarrow out res: nat
 1: if b = 0 then
        res \leftarrow 1
 3: else if b \mod 2 = 0 then
        c \leftarrow Potencia(a, b / 2)
 4:
        res \leftarrow c * c
 5:
 6: else
        c \leftarrow Potencia(a, (b - 1) / 2)
 7:
        res \leftarrow c * c * a
 9: end if
Complejidad:
T(b) = T(b/2) + cte
Sea a = 1, c = 2, f(b) = cte \in O(1)
f(b) \in \Theta(n^{\log_c(a)}) = \Theta(n^{\log_2(1)}) = \Theta(n^0) = \Theta(1)
\Rightarrow T(b) = \Theta(n^{\log_c(a)}\log(b)) = \Theta(\log(b))
```

4. Ejercicio 4

Pendiente.

5. Ejercicio 5: suma de potencias

$\mathbf{SumaDePotencias}(\mathbf{in}\ A:\ \mathrm{arreglo}(\mathrm{arreglo}(\mathrm{nat})),\ \mathbf{in}\ \mathrm{n:}\ \mathrm{nat}) \to \mathbf{out}\ \mathrm{res:}\ \mathrm{arreglo}(\mathrm{arreglo}(\mathrm{nat}))$

```
\begin{aligned} \mathbf{Pre} &\equiv \{\mathbf{n} = 2^k \text{ para algún k: nat} \geq 1\} \\ 1: & \mathbf{if n} = 1 \mathbf{then} \\ 2: & \mathbf{res} \leftarrow \mathbf{A} \\ 3: & \mathbf{else} \\ 4: & \mathbf{res} \leftarrow \mathbf{A} + \mathbf{A} * \mathbf{SumaDePotencias}(\mathbf{A}, \mathbf{n-1}) \\ 5: & \mathbf{end if} \end{aligned}
```

Complejidad: O(n)

No usamos la función potencia. Este ejercicio es muy tramposo o lo hice mal.

6. Ejercicio 6

Pendiente.

7. Ejercicio 7

Pendiente.

8. Ejercicio 8

Pendiente.

9. Ejercicio 9

Pendiente.

10. Ejercicio 10

Pendiente.

11. Ejercicio 11

Pendiente.

12. Ejercicio 12

Pendiente.