

Ejercicio 4 – Ordinaria 1 – Curso 20/21

- a) Explicar qué determina el siguiente algoritmo, aplicarlo al listado de números enteros:
 $m = \{4, 15, 55\}$

```

m={Lista de números enteros distintos};
variable = True;
Do[Do[
  If[GCD[m[[i]], m[[j]]] != 1, variable = False; Break[]; ]
, {j, i + 1, Length[m]}, {i, Length[m] - 1}];
variable

```

- b) Definir que significa que $f(n)$ sea $O(1)$.
 c) Definir complejidad en tiempo y calcularla para el algoritmo anterior mostrando de manera explícita los testigos.

Do exterior

$$i = 1$$

$$i \leq \text{Length}[m] - 1 = 2 \quad (\text{True})$$

1º comparación

Do interior

$$j = i + 1 = 2$$

$$j \leq \text{Length}[m] = 3 \quad (\text{True})$$

2º comp.

If

$$\text{GCD}[m[[1]], m[[2]]] \neq 1$$

4 15

(No se cumple)

2 (Length[m]-1)

$$j = 3$$

$$j \leq \text{Length}[m] = 3 \quad (\text{True})$$

$$\text{GCD}[m[[1]], m[[3]]] \neq 1$$

4 55

(No se cumple)

2º comp.

$$j = 4$$

$$j \leq \text{Length}[m] = 3 \quad (\text{False})$$

1º comp.

Salimos de 2º bucle

$$i = 2$$

$$i \leq \text{Length}[m] - 1 = 2 \quad (\text{True})$$

1º comp.

2º Do

$$j = i + 1 = 3$$

$$j \leq \text{Length}[m] = 3 \quad (\text{True})$$

$$\text{GCD} \left[\underset{\substack{\text{"}\\15}}{m[2]}, \underset{\substack{\text{"}\\55}}{m[3]} \right] \neq 1 \quad (\text{True}) \quad \begin{matrix} 2^\circ \text{ comp.} \\ 2(\text{length}[m]-2) \\ \text{Variable} = \text{False} \end{matrix}$$

$$j = 4$$

$$\underset{\substack{\text{"}\\3}}{j \leq \text{length}[m]} = 3 \quad (\text{False}) \quad \begin{matrix} 1^\circ \text{ comp.} \\ \text{Sale de } 2^\circ \text{ Do} \end{matrix}$$

$$i = 3$$

$$\underset{\substack{\text{"}\\2}}{i \leq \text{length}[m] - 1} = 2 \quad (\text{False}) \quad \begin{matrix} 1^\circ \text{ comp.} \\ \text{Sale de } 1^\circ \text{ Do} \end{matrix}$$

False

Este algoritmo estuda si los elementos de m son primos relativos dos a dos.

b) $f(n)$ es $O(1)$ si existen constantes G y $k \in \mathbb{R}$ tales que $|f(n)| \leq G \cdot 1$, $\forall n > k$,
 f es de orden constante.

$$c) \quad n = \text{length}[m]$$

$$\begin{aligned} f(n) &= \left(\underset{\substack{\text{"}\\1}}{1} + (2(n-1) + \underset{\substack{\text{"}\\1}}{1}) \right) + \left(\underset{\substack{\text{"}\\1}}{1} + (2(n-2) + \underset{\substack{\text{"}\\1}}{1}) \right) + \dots \\ &\quad \dots + \left(\underset{\substack{\text{"}\\1}}{1} + (2(\underbrace{n-(n-1)}_{=1}) + \underset{\substack{\text{"}\\1}}{1}) \right) + \underset{\substack{\text{"}\\1}}{1} = \\ &= n + 2((n-1) + (n-2) + \dots + 1) + (n-1) = \\ &= n + 2\left(\frac{(n-1)+1}{2} \cdot (n-1)\right) + (n-1) = n + n^2 - 1 + 1 - 1 \\ &= n^2 + n - 1 \end{aligned}$$

$$f(n) \text{ es } O(n^2)$$

$$\begin{matrix} n > 1 \\ \text{"}\\ k \end{matrix} \Rightarrow \begin{matrix} n^2 > n \\ \text{"}\\ n^2 > -1 \end{matrix} \Rightarrow f(n) \leq \begin{matrix} n^2 + n^2 + n^2 \\ \text{"}\\ 3n^2 \\ \text{"}\\ G \end{matrix}$$