

Algoritmos y Estructuras de Datos II - 1º cuatrimestre 2013  
Práctico 1 - Parte 2

1. El siguiente programa calcula el mínimo elemento de un arreglo  $a : \mathbf{array}[1..n]$  of  $\mathbf{int}$  mediante la técnica de programación *divide y vencerás*. Analizá la eficiencia de  $\mathit{minimo}(1, n)$ .

```

fun minimo( $i, k : \mathbf{int}$ ) ret  $m : \mathbf{int}$ 
  if  $i = k$  then  $m := a[i]$ 
  else
     $j := (i + k) \mathbf{div} 2$ 
     $m := \mathit{min}(\mathit{minimo}(i, j), \mathit{minimo}(j+1, k))$ 

```

2. Dado un arreglo  $a : \mathbf{array}[1..N]$  of  $\mathbf{nat}$  se define una *cima* de  $a$  como un valor  $k$  en el intervalo  $1, \dots, N$  tal que  $a[1..k]$  está ordenado crecientemente y  $a[k..N]$  está ordenado decrecientemente.

- a) Escribí un programa que encuentre la cima de un arreglo dado (asumiendo que efectivamente existe una cima), utilizando la idea de *búsqueda binaria*.
- b) Calculá el orden de complejidad del programa.

3. Una secuencia de valores  $x_1, \dots, x_n$  se dice que tiene *orden cíclico* si existe un  $i$  con  $1 \leq i \leq n$  tal que  $x_i < x_{i+1} < \dots < x_n < x_1 < \dots < x_{i-1}$ . Por ejemplo, la secuencia 5, 6, 7, 8, 9, 1, 2, 3, 4 tiene orden cíclico (tomando  $i = 6$ ).

Utilizá una idea similar a la *búsqueda binaria* para escribir un programa que dado un arreglo  $a : \mathbf{array}[1..n]$  que almacena una secuencia de valores que tiene orden cíclico, encuentre el menor elemento de la secuencia (es decir, el valor alojado en la posición  $i$ ). El programa debe ser de  $\mathcal{O}(\log(n))$ . Analizá la eficiencia en forma detallada.

4. Determiná cuáles de las siguientes afirmaciones son verdades y cuáles falsas. Justificá apropiadamente.

- a)  $\mathcal{O}(f + g) = \mathcal{O}(\max(f, g))$ .
- b) Si  $s \in \mathcal{O}(f)$  y  $r \in \mathcal{O}(g)$  entonces  $s + r \in \mathcal{O}(f + g)$ .
- c) Si  $s \in \mathcal{O}(f)$  y  $r \in \mathcal{O}(g)$  entonces  $s - r \in \mathcal{O}(f - g)$ .
- d)  $2^{n+1} \in \mathcal{O}(2^n)$ .
- e)  $(m + 1)! \in \mathcal{O}(m!)$ .

5. Ordenar utilizando  $\subset, \subseteq, =$  los órdenes de las siguientes funciones. No calcular límites, utilizar las propiedades algebraicas.

$n \log 2^n$                                        $2^n \log n$                                        $n! \log n$                                        $2^n$

6. Determinar la relación ( $\subset, \subseteq, =$ ) entre los órdenes de las siguientes funciones:

$n^4 + 2 \log n$                        $\log(n^{n^4})$                        $2^{4 \log n}$                        $4^n$                        $n^3 \log n$

Justificar sin utilizar la regla del límite.

7. Resolvé las siguientes recurrencias:

$$\begin{aligned}
 a) \quad t(n) &= \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ 4 & \text{si } n = 2 \\ 8t(n-1) - 15t(n-2) & \text{si } n > 2 \end{cases} \\
 b) \quad t(n) &= \begin{cases} 0 & \text{si } 1 \leq n \leq 2 \\ 1 & \text{si } n = 3 \\ 3t(n-2) - 2t(n-3) & \text{si } n > 3 \end{cases} \\
 c) \quad t(n) &= \begin{cases} 5 & \text{si } n = 1 \\ 3t(n-1) - 2^{n-1} & \text{si } n > 1 \end{cases}
 \end{aligned}$$

$$d) t(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ t(n-1) + n/2 & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

$$e) t(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } 1 \leq n \leq 2 \\ 3t(n-1) - 4t(n-3) & \text{si } n > 2 \end{cases}$$

$$f) t(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } 0 \leq n \leq 1 \\ \frac{t(n-1)+t(n-2)+12n-16}{2} & \text{si } n > 2 \end{cases}$$

8. Dada la siguiente recurrencia

$$t(n) = \begin{cases} 4 & \text{si } n = 1 \\ 2t(\lfloor n/2 \rfloor) + 2n \log(n) & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

Demuestra que  $t(n) \in \mathcal{O}(n \log^2(n))$ .

9. Calcula el orden de complejidad de los siguientes programas:

a) **proc**  $f1(\text{in } n : \text{nat})$   
  **if**  $n \leq 1$  **then skip**  
  **else**  
    **for**  $i := 1$  **to** 8 **do**  $f1(n \text{ div } 2)$  **od**  
    **for**  $i := 1$  **to**  $n^3$  **do** *operación de*  $\mathcal{O}(1)$  **od**

b) **proc**  $f2(\text{in } n : \text{nat})$   
  **for**  $i := 1$  **to**  $n$  **do**  
    **for**  $j := 1$  **to**  $i$  **do** *operación de*  $\mathcal{O}(3)$  **od**  
  **od**  
  **if**  $n \leq 0$  **then skip**  
  **else**  
    **for**  $i := 1$  **to** 4 **do**  $f2(n \text{ div } 2)$  **od**

c) **proc**  $f3(n : \text{nat})$   
  **for**  $j := 1$  **to** 6 **do**  
    **if**  $n \leq 1$  **then skip**  
    **else**  
      **for**  $i := 1$  **to** 3 **do**  $f3(n \text{ div } 4)$  **od**  
      **for**  $i := 1$  **to**  $n^4$  **do** *operación de*  $\mathcal{O}(1)$  **od**  
    **od**

10. Sean  $K$  y  $L$  constantes, y  $f$  el siguiente procedimiento:

**proc**  $f(\text{in } n : \text{nat})$   
  **if**  $n \leq 1$  **then skip**  
  **else**  
    **for**  $i := 1$  **to**  $K$  **do**  $f(n \text{ div } L)$  **od**  
    **for**  $i := 1$  **to**  $n^4$  **do** *operación de*  $\mathcal{O}(1)$  **od**

Determina posibles valores de  $K$  y  $L$  de manera que el procedimiento tenga orden:

a)  $\Theta(n^4 \log n)$                       b)  $\Theta(n^4)$                       c)  $\Theta(n^5)$