

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*. Analizó 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 $i = 6$).

Utilizó 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 $\mathcal{O}(\log(n))$. Analizó 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) $\Theta(n^5)$