

## Practica 8

- 1) Determinar para cada función  $t(n)$  en la siguiente tabla, cual es el mayor tamaño  $n$  de una instancia de un problema que puede ser resuelto en cada uno de los tiempos indicados en las columnas de la tabla, suponiendo que el algoritmo para resolverlo utiliza  $t(n)$  microsegundos.

$t(n)$	1 seg.	1 min.	1 hora	1 día	1 mes	1 año	1 siglo
$\log_2(n)$	$2^{10^6}$	$2^{6 \cdot 10^7}$	$2^{36 \cdot 10^8}$	$2^{864 \cdot 10^8}$	$2^{25920 \cdot 10^8}$	$2^{311040 \cdot 10^8}$	$2^{31104000 \cdot 10^8}$
$\sqrt{n}$	$10^{12}$	$(6 \cdot 10^7)^2$	$(36 \cdot 10^8)^2$	$(864 \cdot 10^8)^2$	$(25920 \cdot 10^8)^2$	$(311040 \cdot 10^8)^2$	$(31104000 \cdot 10^8)^2$
$n$	$10^6$	$6 \cdot 10^7$	$36 \cdot 10^8$	$864 \cdot 10^8$	$25920 \cdot 10^8$	$311040 \cdot 10^8$	$31104000 \cdot 10^8$
$n \times \log_2(n)$	6274 6	280141 7	1333800 00	27551000 00	718710000 00	7870896061 98	67699498 46 3641
$n^2$	$\sqrt{10^6}$	$\sqrt{6 \cdot 10^7}$	$\sqrt{36 \cdot 10^8}$	$\sqrt{864 \cdot 10^8}$	$\sqrt{25920 \cdot 10^8}$	$\sqrt{311040 \cdot 10^8}$	$\sqrt{3110400 \cdot 10^8}$
$2^n$	$\frac{\ln(10^6)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(6 \cdot 10^7)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(36 \cdot 10^8)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(864 \cdot 10^8)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(25920 \cdot 10^8)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(311040 \cdot 10^8)}{\ln(2)}$	$\frac{\ln(31104000 \cdot 10^8)}{\ln(2)}$
$n!$	9	11	12	13	15	16	17

- 2) Si el tiempo de ejecución en el mejor caso de un algoritmo,  $t_m(n)$ , es tal que  $t_m(n) \in \Omega(f(n))$  y el tiempo de ejecución en el peor caso de un algoritmo,  $t_p(n)$ , es tal que  $t_p(n) \in O(f(n))$ , ¿Se puede afirmar que el tiempo de ejecución del algoritmo es  $\Theta(f(n))$ ?

Si, se puede afirmar que el tiempo de ejecución del algoritmo es  $\Theta(f(n))$ , ya que esta acotado inferiormente en el mejor caso por  $f(n)$  ( $t_m(n) \in \Omega(f(n))$ ) y esta acotado superiormente en el peor caso por  $f(n)$  ( $t_p(n) \in O(f(n))$ ).

En el mejor caso el tiempo de ejecución va a ser más grande o igual que  $c_1(\text{constante positiva}) \cdot f(n)$  y en el peor caso va a ser menor o igual que  $c_2(\text{constante positiva}) \cdot f(n)$ . Con ello, se cumple la definición de  $\Theta(f(n))$   $\{t: N \rightarrow R^+ / \exists c_1, c_2 \in R^+, n_0 \in N \text{ tq } c_1 f(n) \leq t(n) \leq c_2 f(n), n \geq n_0\}$