
ANALISIS DE ALGORITMOS

Nombre: Lady Robalino

TALLER

- Dado: $(f(n) = n^3 + 9n^2 \log(n))$ y $g(n) = n^2 \log(n)$
 - Comprobar $f(n) \in O(g(n))$
 - Comprobar $f(n) \notin O(n^2)$
- Demostrar formalmente si existe relación de pertenencia entre $f(n)$ y $O(g(n))$ y también entre $g(n)$ y $O(f(n))$ considerando $f(n) = 2^n$ y $g(n) = 2^{2n}$

1. Comparación entre $f(n) = n^3 + 9n^2 \log n$ y $g(n) = n^2 \log n$

a) Comprobar si $f(n) \in O(g(n))$

Queremos determinar si existen constantes $c > 0$ y n_0 tales que para todo $n \geq n_0$:

$$f(n) = n^3 + 9n^2 \log n \leq c \cdot g(n) = c \cdot n^2 \log n$$

Reescribimos $f(n)$ como:

$$f(n) = n^3 + 9n^2 \log n = n^2 \log n \cdot (n / \log n + 9)$$

Para valores grandes de n , el término $n/\log n$ domina la expresión $(n/\log n + 9)$, y crece sin estar limitado.

Por lo tanto, no existe un c finito que satisfaga la desigualdad para todo n suficientemente grande.

Conclusión: $f(n) \notin O(g(n))$

b) Comprobar si $f(n) \in O(n^2)$

Queremos ver si existen constantes $c > 0$ y n_0 tales que:

$$n^3 + 9n^2 \log n \leq c \cdot n^2, \text{ para todo } n \geq n_0$$

Dividimos entre n^2 :

$$n + 9 \log n \leq c$$

El lado izquierdo crece sin límite cuando $n \rightarrow \infty$, por lo que no existe un c que cumpla la desigualdad.

Conclusión: $f(n) \notin O(n^2)$

2. Relaciones de pertenencia para funciones exponenciales

Sea:

$$f(n) = 2^n \text{ y } g(n) = 2^{2^n} = 4^n$$

a) ¿ $f(n) \in O(g(n))$?

Buscamos constantes c, n_0 tales que:

$$2^n \leq c \cdot 4^n, \text{ para todo } n \geq n_0$$

Esto es equivalente a:

$$(2^n)/(4^n) = (1/2)^n \leq c$$

Como $(1/2)^n \rightarrow 0$ cuando $n \rightarrow \infty$, existe un n_0 tal que para todo $n \geq n_0$:

$$(1/2)^n \leq 1$$

Podemos elegir $c = 1$ y cualquier n_0 .

Conclusión: $f(n) \in O(g(n))$

b) ¿ $g(n) \in O(f(n))$?

Buscamos c, n_0 tales que:

$$4^n \leq c \cdot 2^n, \text{ para todo } n \geq n_0$$

Esto equivale a:

$$4^n / 2^n = 2^n \leq c$$

Pero $2^n \rightarrow \infty$ cuando $n \rightarrow \infty$, por lo que no existe un c finito que acote 2^n para todo n grande.

Conclusión: $g(n) \notin O(f(n))$