

## Revisar ejercicios

### Ejercicio 4

Determinar si las siguientes sentencias son verdaderas o falsas, justificando la respuesta utilizando notación Big-Oh.

- a.  $3^n$  es de  $O(2^n)$
- b.  $n + \log_2(n)$  es de  $O(n)$
- c.  $n^{1/2} + 10^{20}$  es de  $O(n^{1/2})$
- d.  $\begin{cases} 3n+17, n < 100 \\ 317, n \geq 100 \end{cases}$  tiene orden lineal
- e. Mostrar que  $p(n) = 3n^5 + 8n^4 + 2n + 1$  es  $O(n^5)$
- f. Si  $p(n)$  es un polinomio de grado  $k$ , entonces  $p(n)$  es  $O(n^k)$ .

4a.  $3^n$  es de  $O(2^n)$

¿ $3^n$  es  $o(2^n)$ ?

$3^n \leq c \cdot 2^n$  para todo los reales (el dominio de  $2^n$ )

$3^n \leq 3 \cdot 2^n$  para todo  $n_0 \leq n$  y  $c = 3$

$3^n/2^n \leq 3$

$(3/2)^n \leq 3$

$(3/2)^n \leq 3$

$n \leq \log_{3/2}(3)$

$n \leq 2,71$

$3^2 \leq 3 \cdot 2^2$

Falso:  $T(n) \leq c \cdot 2^n$  para todo  $n_0 \leq n$ , solo cuando  $n_0 \leq 2,71$  y  $c = 3$

$T(n) =$

$3^n \leq c \cdot 2^n$  para todo  $n \geq n_0$

$c=1$  y  $n_0=1$

$3 \leq 2 \rightarrow$  absurdo

Falso. Porque al ser una función exponencial, a mayor base crece más rápido, por lo tanto, el orden al tener una base más baja, nunca va a poder acotarla.

4b. ¿ $n + \log_2(n)$  es de  $O(n)$ ?

$n \leq c_1 \cdot n$  para todo  $n \geq n_0$

$n \leq 1 \cdot n$ ,  $c_1 = 1$  y  $n_0 \leq n$

$\log_2(n) \leq c_2 \cdot n$  para todo  $n_0 > 0$

$\log_2(n) \leq 1 \cdot n$ ,  $c_2 = 1$  y  $n_0 \leq n$

$n + \log_2(n) \leq (c_1 + c_2) \cdot n$  para todo  $n_0 > 0$

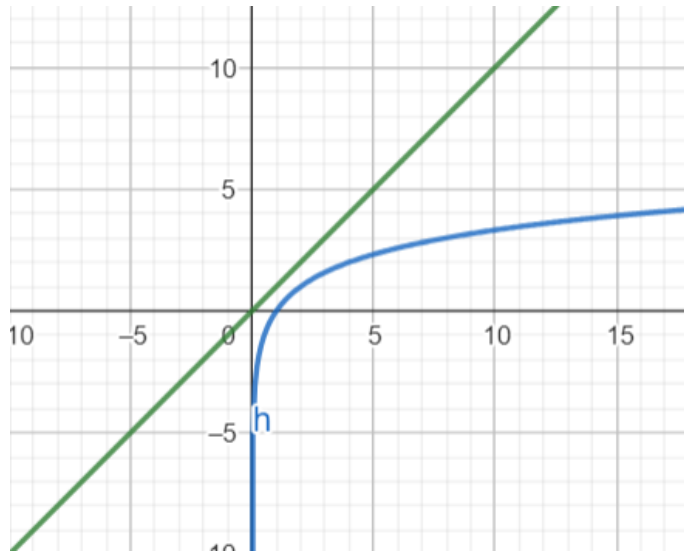
$n + \log_2(n) \leq c \cdot n$

Regla de la suma: 1.  $T_1(n) + T_2(n) = \max(O(f(n)), O(g(n)))$

Verdadero. Porque  $n$  es una función lineal y crece más rápido que una función logarítmica.

$n$

$\log_2(n)$



$n + \log_2(n)$  es de  $O(n)$

$n \leq c_0 * n$  para todo  $n \geq n_0$

$n/n \leq c_0$

$c_0 = 1$

$n_0 = 1$

·  $\log_2(n) \leq c_1 * n_1 \quad n_1 > 0$   
 $\log_2(n)/n \leq c_1$

$n_1 = 1$

$c_1 = 1$

$n + \log_2(n) \leq c_0 * n + c_1 * n$  para todo  $n \geq n_0$

$T(n) \leq (c_0 + c_1) * n + \log_2(n)$  para todo  $n \geq n_0$

$c = c_0 + c_1 = 2$

$n_0 = 1$

Por lo tanto  $T(n)$  es de  $O(n)$

4c.  $n^{1/2} + 10^{20}$  es de  $O(n^{1/2})$

$$n^{1/2} \leq c_0 * n^{1/2} \text{ para todo } n_0 \geq n$$

$$n^{1/2}/n^{1/2} \leq c_0$$

$$1 \leq c_0$$

$$n_0 = 0$$

$$c_0 = 1$$

$$10^{20} \leq c_1 * n^{1/2}$$

$10^{20}$  es de orden constante, por lo tanto:

Regla de la suma:  $T_1(n) + T_2(n) = \max(O(f(n)), O(g(n)))$

Verdadero,  $T(n) = n^{1/2} + 10^{20}$  es de  $O(n^{1/2})$

4d. Para  $n < 100$  tiene  $O(n)$ , pero para los  $n \geq 100$  tiene  $O(1)$

Verdadero, ya que el orden mayor es  $O(n)$ .

4e. Mostrar que  $p(n) = 3n^5 + 8n^4 + 2n + 1$  es  $O(n^5)$

Verdadero. Por la regla  $\rightarrow$  •  $T(n)$  es un polinomio de grado  $k$   $T(n) = O(n^k)$

De forma analítica:

$$1) \quad 3n^5 \leq c_1 * n^5$$

$$c_1 = 3 \text{ y } n_0 = 0$$

$$2) \quad 8n^4 \leq c_2 * n^5$$

$$c_2 = 8 \text{ y } n_0 = 0$$

$$3) \quad 2n \leq c_3 * n^5$$

$$c_3 = 2 \text{ y } n_0 = 0$$

$$4) \quad 1 \leq c_4 * n^5$$

$$c_4 = 1 \text{ y } n_0 = 1$$

$$3n^5 + 8n^4 + 2n + 1 \leq c_1 * n^5 + c_2 * n^5 + c_3 * n^5 + c_4 * n^5 \text{ para todo } n \geq n_0$$

$$T(n) = (c_1 + c_2 + c_3 + c_4) * n^5 \text{ para todo } n \geq n_0$$

$$T(n) = c * n^5 \text{ para todo } n \geq n_0$$

$$c = (c_1 + c_2 + c_3 + c_4) = 3 + 8 + 2 + 1 = 14$$

$$T(n) = 14 * n^5$$

$n_0 = 1$  (tomamos el mayor de todos los  $n_0$ )

Por lo tanto,  $T(n)$  es de  $O(n^5)$ .

4f. Si  $p(n)$  es un polinomio de grado  $k$ , entonces  $p(n)$  es  $O(n^k)$ .

Verdadero. Por la regla.

•  $T(n)$  es un polinomio de grado  $k$   $T(n) = O(n^k)$

