



TPN°2: Cotas asintóticas

Algoritmos y Estructuras de Datos II



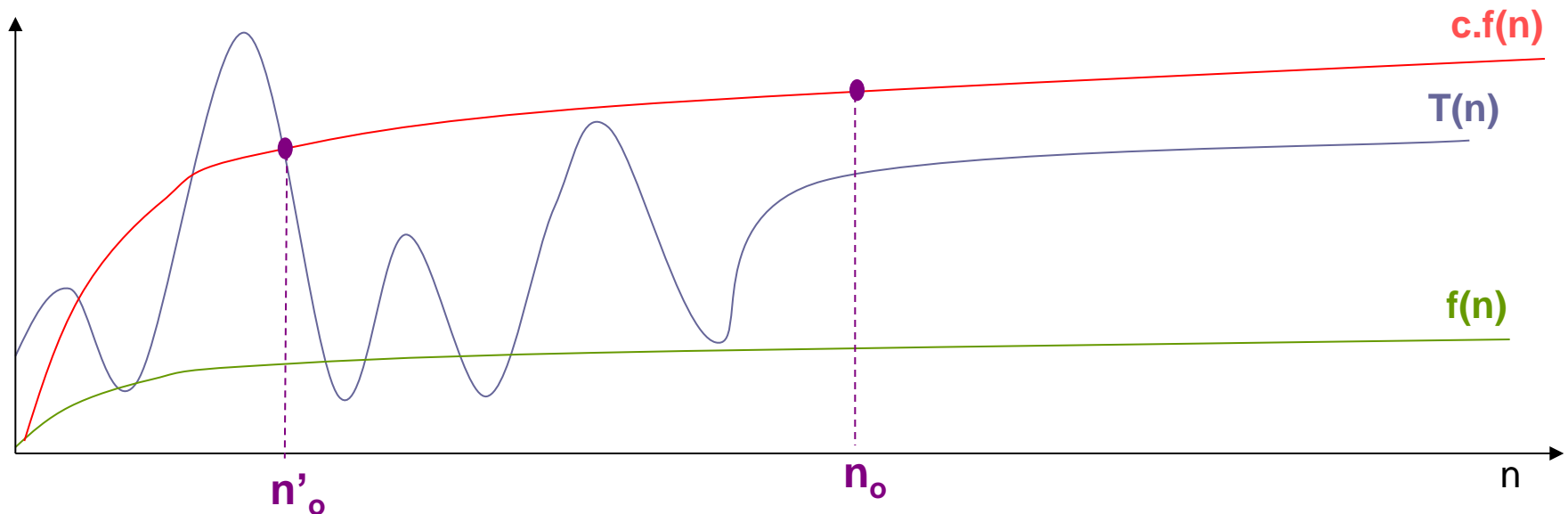
NOTACIÓN O GRANDE

Notación O grande

Cota superior para el crecimiento de $T(n)$

$$T(n) \in O(f(n)) \Leftrightarrow \left. \begin{array}{l} \exists c \in \mathbb{R}^+ \\ \exists n_0 \in \mathbb{N} \end{array} \right\} / \forall n \geq n_0, \quad T(n) \leq c * f(n)$$

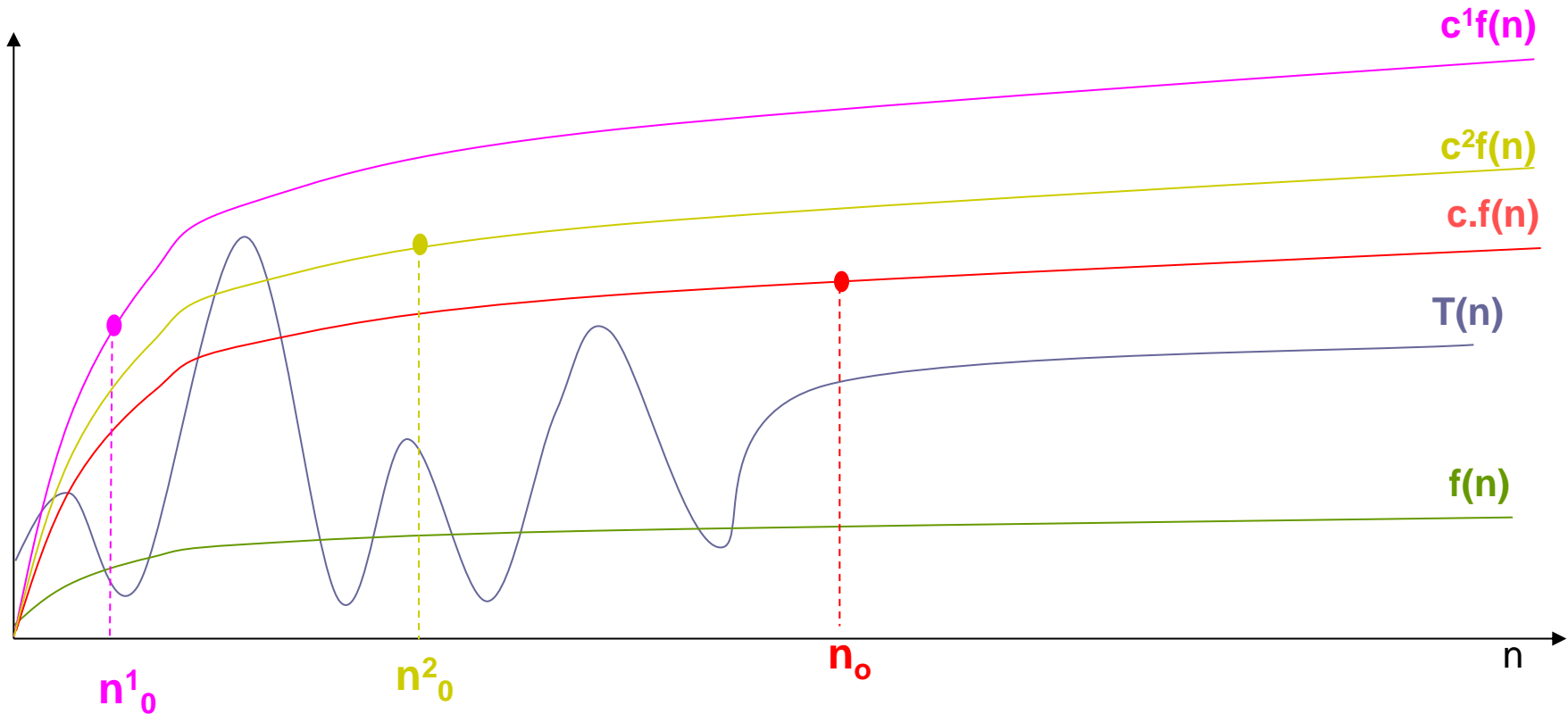
Gráficamente



Notación O grande

¿Existe un único valor de c y n_0 que verifican que $T(n) \leq c \cdot f(n)$?

Gráficamente





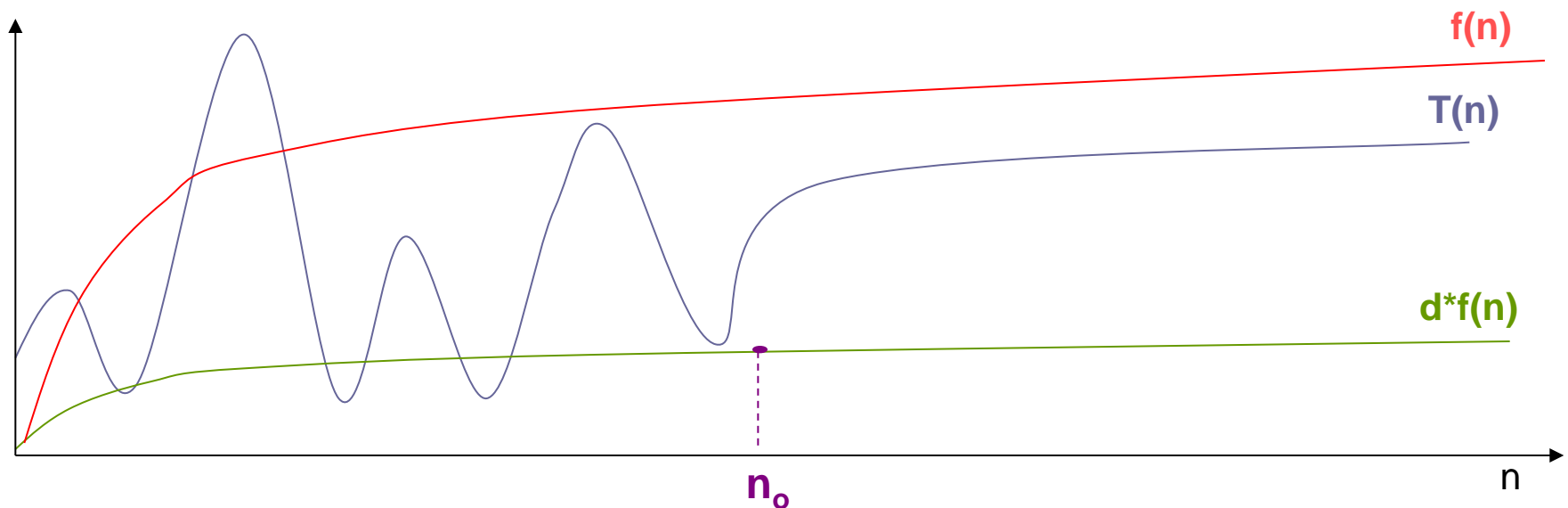
NOTACIÓN Ω

Notación Ω

Cota inferior para el crecimiento de $T(n)$

$$T(n) \in \Omega(f(n)) \Leftrightarrow \left. \begin{array}{l} \exists d \in \mathbb{R}^+ \\ \exists n_0 \in \mathbb{N} \end{array} \right\} / \forall n \geq n_0, \quad T(n) \geq d * f(n)$$

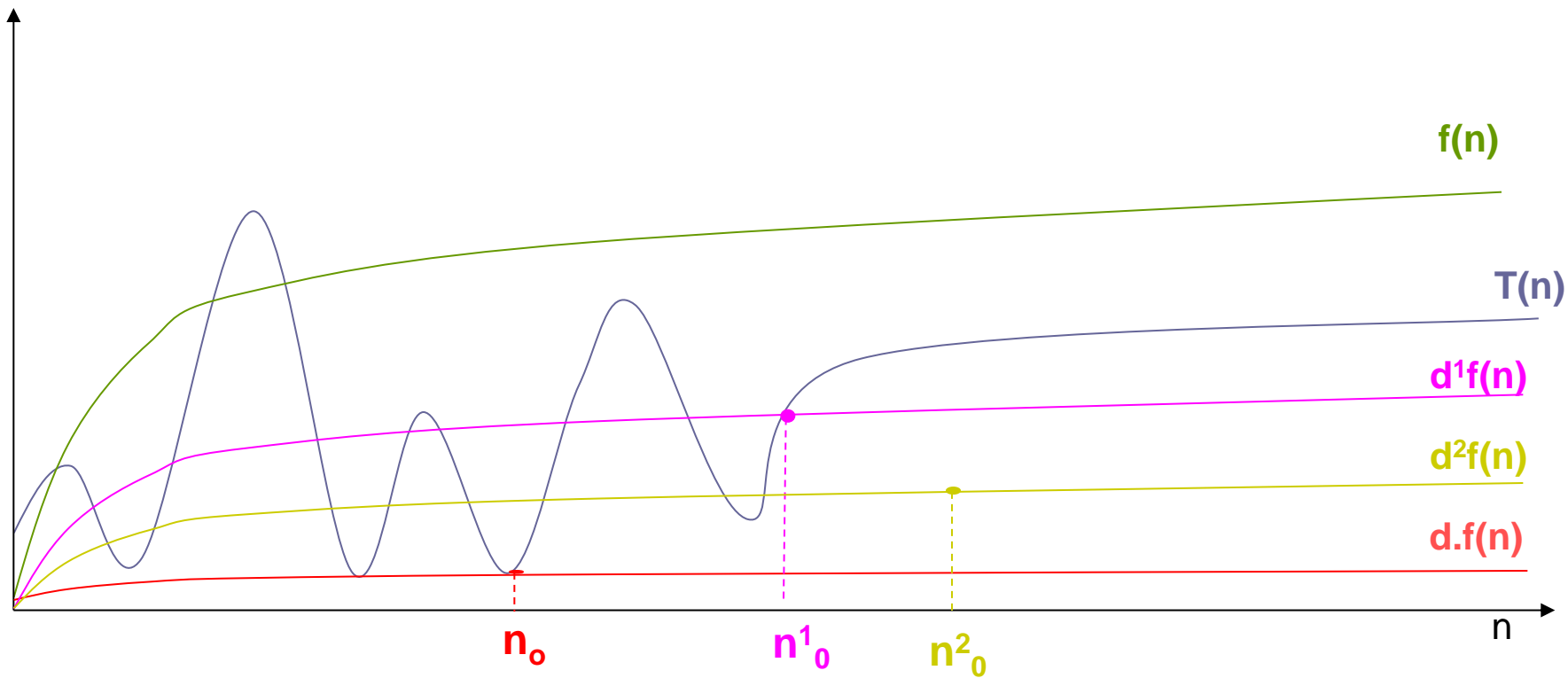
Gráficamente



Notación Ω

¿Existe un único valor de d y n_0 que verifican que $T(n) \geq d \cdot f(n)$?

Gráficamente





EJEMPLOS

Notación Ω

$$T(n) \in \Omega(f(n)) \Leftrightarrow \exists d \in \mathbb{R}^+ \wedge \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0, T(n) \geq d * f(n)$$

$$\underset{\text{T(n)}}{\underbrace{2^n}} \in \Omega(\underbrace{n^3}_{\text{f(n)}}) ?$$

$$2^n \geq d * n^3$$
$$2^n / n^3 \geq d$$

n	$2^n / n^3$
1	2
2	0,5
3	0,293
4	0,25
5	0,256
6	0,296
10	1,024
50	9.007.199.254

Verdadero

$$d = 1$$
$$n_0 = 10$$

Verdadero

$$d = 0,25$$
$$n_0 = 4$$

Verdadero

$$d = 0,5$$
$$n_0 = 12$$

Pasos:

1. Plantear la desigualdad
2. Despejar la constante
3. Analizar
4. Concluir

Notación Ω

$$T(n) \in \Omega(f(n)) \Leftrightarrow \exists d \in \mathbb{R}^+ \wedge \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0, T(n) \geq d * f(n)$$

$$\text{¿ } \underbrace{4n^2 + 6n}_{T(n)} \in \Omega(\underbrace{n^3}_{f(n)}) \text{ ?}$$

$$\begin{aligned} 4n^2 + 6n &\geq d * n^3 \\ (4n^2 + 6n) / n^3 &\geq d \\ 4/n + 6/n^2 &\geq d \end{aligned}$$

n	4/n + 6/n ²
1	10
2	3,5
3	2
4	1,375
5	1,04
10	0,46
100	0,0406

Falso
La función $4n^2 + 6n$
no se puede acotar
inferiormemente con
una función
polinómica n^3

Pasos:

1. Plantear la desigualdad
2. Despejar la constante
3. Analizar
4. Concluir



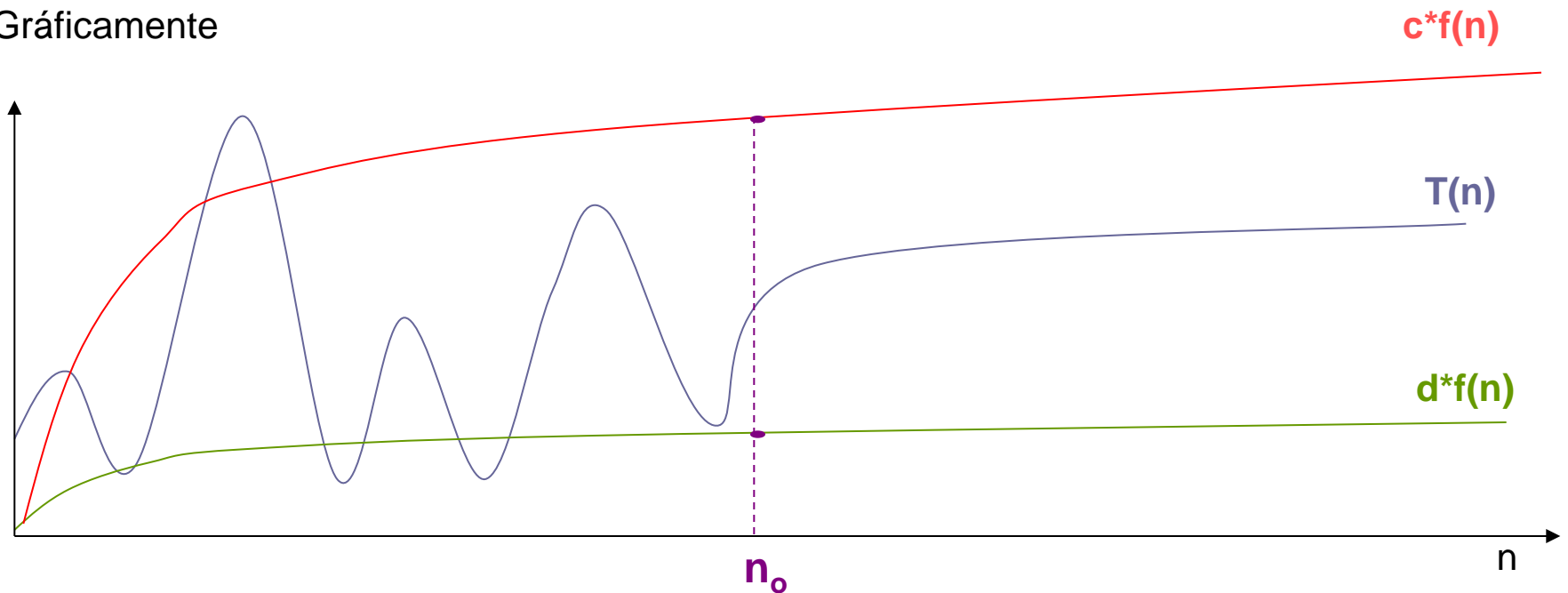
NOTACIÓN Θ

Notación Θ

$$T(n) \in \Theta(f(n)) \Leftrightarrow \left. \begin{array}{l} \exists c, d \in \mathbb{R}^+ \\ \exists n_0 \in \mathbb{N} \end{array} \right\} / \forall n \geq n_0, \quad d \cdot f(n) \leq T(n) \leq c \cdot f(n)$$

Cota inferior Cota superior

Gráficamente





EJEMPLOS

Notación Θ

$$T(n) \in \Theta(f(n)) \Leftrightarrow \exists c, d \in \mathbb{R}^+ \wedge \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0, d \cdot f(n) \leq T(n) \leq c \cdot f(n)$$

$$\text{¿ } \underbrace{4n^2 + 6n}_{T(n)} \in \Theta(\underbrace{n^2}_{f(n)}) ?$$

$$\begin{aligned} d \cdot n^2 &\leq 4n^2 + 6n \leq c \cdot n^2 \\ d &\leq (4n^2 + 6n)/n^2 \leq c \\ d &\leq 4 + 6/n \leq c \end{aligned}$$

Pasos:

1. Plantear la desigualdad
2. Despejar las constantes
3. Analizar
4. Concluir

n	$4 + 6/n$
1	10
2	7
3	6
4	5,5
5	5,2
10	4,6
100	4,06

Verdadero
 $c = 10$
 $d = 4$
 $n_0 = 1$

Verdadero
 $c = 6$
 $d = 1$
 $n_0 = 3$

Verdadero
 $c = 5$
 $d = 3$
 $n_0 = 10$

Notación Θ

$$T(n) \in \Theta(f(n)) \Leftrightarrow \exists c, d \in \mathbb{R}^+ \wedge \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0, d \cdot f(n) \leq T(n) \leq c \cdot f(n)$$

$$\underset{\textcolor{red}{T(n)}}{\underbrace{2^n}} \in \Theta(\underbrace{n^3}_{\textcolor{violet}{f(n)}}) ?$$

$$d \cdot n^3 \leq 2^n \leq c \cdot n^3$$
$$d \leq 2^n / n^3 \leq c$$

n	$2^n / n^3$
1	2
2	0,5
3	0,293
4	0,25
5	0,256
6	0,296
10	1,024
50	9.007.199.254

Falso
La función 2^n no se puede acotar superiormente con una función polinómica n^3

Pasos:

1. Plantear la desigualdad
2. Despejar la constante
3. Analizar
4. Concluir



REGLA DEL LIMITE

Regla del Límite

Regla del límite: Sean $f, g: N \rightarrow R^*$ dos funciones arbitrarias de los números naturales en los números reales no negativos, y sea $L = \lim_{n \rightarrow \infty} [f(n)/g(n)]$.

Se tiene que:

Si $L \in R^+$ entonces $f \in \Theta(g)$

Si $L = 0$ entonces $f \in O(g)$ y $f \notin \Theta(g)$

Si $L \rightarrow \infty$ entonces $f \in \Omega(g)$ y $f \notin \Theta(g)$

Regla del Límite

$$\underbrace{f(n)=2^n}_{f(n)} \quad \underbrace{g(n)=n}_{g(n)}$$

$$L = \lim_{n \rightarrow \infty} f(n)/g(n)$$

$$L = \lim_{n \rightarrow \infty} 2^n/n = \lim_{n \rightarrow \infty} (2^n \cdot \ln 2)/1 = \infty$$

$L \rightarrow \infty$ entonces $f(n) \in \Omega(g(n))$ y $f(n) \notin \Theta(g(n))$

$L \rightarrow \infty$ entonces $f(n) \in \Omega(g(n))$ y $f(n) \notin O(g(n))$

Preguntas...
...y a practicar...

