

Notación Asintótica

Contexto

- Matemáticamente: “crecimiento” de func.
 - Con su correspondiente def. formal
- Cantidades de operaciones
 - Para los problemas computables
- Función de tamaño de la entrada
 - “Monótonamente” crecientes
- Asintótica
 - Variable (entrada) “crece” arbitrariamente

Definición

Una función **$t(n)$** está **en el orden de $f(n)$** si existe una constante real positiva **c** y un umbral **u_0** tal que $t(n) \leq c.f(n) \quad \forall n > u_0$

Notación: Conjuntos

\mathbb{N} (incluye el 0)

$\mathbb{R}^{\geq 0}$: $x \in \mathbb{R}, x \geq 0$

\mathbb{R}^+ : $x \in \mathbb{R}, x > 0$

Definición

Notación: Cuantificadores

\exists

\exists^∞

\forall^∞

\forall

Definición

Notación: Cuantificadores

\exists

\exists^∞

\forall^∞

\forall

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^{\geq 0} / (\exists \mathbf{c} \in \mathbf{R}^+) (\forall^\infty n \in \mathbf{N}) [t(n) \leq \mathbf{c} f(n)] \}$$

Definición

Notación: Cuantificadores

\exists

\exists^∞

\forall^∞

\forall

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^{\geq 0} / (\exists \mathbf{c} \in \mathbf{R}^+) (\forall^\infty n \in \mathbf{N}) [t(n) \leq \mathbf{c} f(n)] \}$$

¿Podría ser $t:N \rightarrow \mathbf{R}^+$?

Definición

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^{\geq 0} / (\exists c \in \mathbf{R}^+) (\forall^\infty n \in \mathbf{N}) [t(n) \leq c f(n)] \}$$

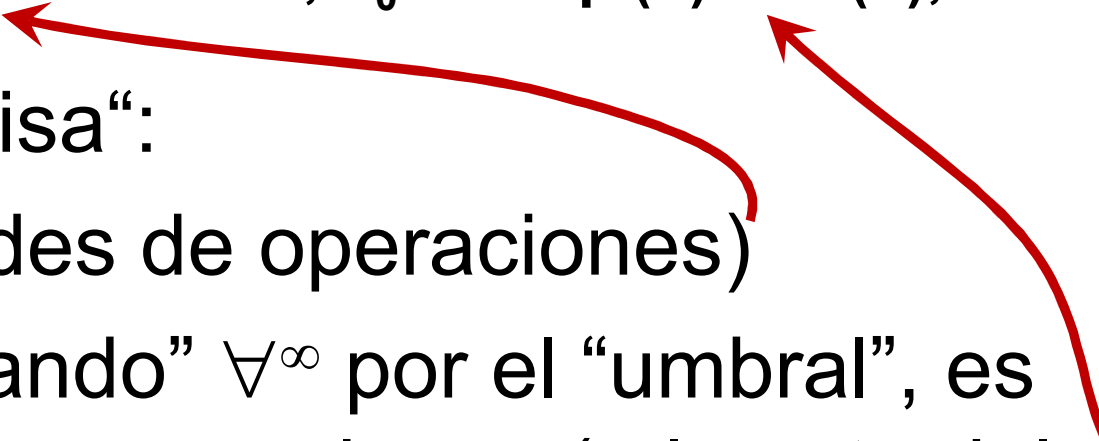
Otra definición:

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^+ / \exists c \in \mathbf{R}^+, n_0 \in \mathbf{N} \text{ tq } t(n) \leq c f(n), n \geq n_0\}$$

Definición

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0} / (\exists c \in \mathbb{R}^+) (\forall^\infty n \in \mathbb{N}) [t(n) \leq c f(n)] \}$$

Otra definición:

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbb{R}^+ / \exists c \in \mathbb{R}^+, n_0 \in \mathbb{N} \text{ tq } t(n) \leq c f(n), n \geq n_0\}$$


Es más "precisa":

- \mathbb{R}^+ (cantidades de operaciones)
- "Reemplazando" \forall^∞ por el "umbral", es decir con las excepciones (a la cota del \leq) para los valores de n anteriores a n_0

Terminología

- Conjuntos $\implies \in$
 - "está en el orden de" (conjuntos)
 - "es"
 - $n^2 = O(n^3)$ (one-way equality, podría relacionarse con el "es")
 - $f(n) = 2n^2 + O(n)$
 - $2n^2 + O(n) = O(n^2)$
- (cont.)...

Terminología

(cont.)...

- Se acepta que $t(n) \in O(f(n))$ sii $\exists c \in \mathbb{R}^+$, $n_0 \in \mathbb{N}$ tq $0 \leq t(n) \leq c f(n)$; $n \geq n_0$

Sin poner restricciones para $n < n_0$, donde $t(n)$ y $f(n)$ podrían dar valores negativos o no estar definidas, por ejemplo:

$O(n / \log n)$, $n = 0$ y $n = 1$ no están definidos

$t(n) = n^3 - 3n^2 - n - 8 \in O(n^3)$, aunque

$n \leq 3 \implies t(n) < 0$

Definiciones

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^+ / \exists c \in \mathbf{R}^+, n_0 \in \mathbf{N} \text{ tq } t(n) \leq c f(n), n \geq n_0\}$$

$$\Omega(f(n)) = \{t:N \rightarrow \mathbf{R}^+ / \exists c \in \mathbf{R}^+, n_0 \in \mathbf{N} \text{ tq } t(n) \geq c f(n), n \geq n_0\}$$

Se suele mencionar que tanto $O(f(n))$ como $\Omega(f(n))$ son “ambiguas” o “excesivas” en cuanto a que se puede usar cualquier función como cota. Más precisión: $\Theta(f(n))$

Definiciones

$$O(f(n)) = \{t:N \rightarrow R^+ / \exists c \in R^+, n_0 \in N \text{ tq } t(n) \leq c f(n), n \geq n_0\}$$

$$\Omega(f(n)) = \{t:N \rightarrow R^+ / \exists c \in R^+, n_0 \in N \text{ tq } t(n) \geq c f(n), n \geq n_0\}$$

Se suele mencionar que tanto $O(f(n))$ como $\Omega(f(n))$ son “ambiguas” o “excesivas” en cuanto a que se puede usar cualquier función como cota. Más precisión: $\Theta(f(n))$

$$\Theta(f(n)) = \{t:N \rightarrow R^+ / \exists c_1, c_2 \in R^+, n_0 \in N \text{ tq } \\ c_1 f(n) \leq t(n) \leq c_2 f(n), n \geq n_0\}$$

Propiedades

- $g(n) \in \Omega(f(n))$ sii $f(n) \in O(g(n))$
(Regla de Dualidad)
- $g(n) \in \Theta(f(n))$ sii
 $g(n) \in O(f(n))$ y $g(n) \in \Omega(f(n))$
- $\Theta(f(n)) = O(f(n)) \cap \Omega(f(n))$

Propiedades

- $g(n) \in \Omega(f(n))$ sii $f(n) \in O(g(n))$
(Regla de Dualidad)
- $g(n) \in \Theta(f(n))$ sii
 $g(n) \in O(f(n))$ y $g(n) \in \Omega(f(n))$
- $\Theta(f(n)) = O(f(n)) \cap \Omega(f(n))$

¿Cómo se demuestran? (definiciones de referencia)

Propiedades

- *Reflexividad y Transitividad* de la pertenencia a $O()$, $\Omega()$ y $\Theta()$
- $f(n) \in O(f(n))$
- Si $f(n) \in O(g(n))$ y $g(n) \in O(h(n)) \implies f(n) \in O(h(n))$

¿Por qué “serían” ciertas?

¿Cómo demostrarlas?

Regla del Umbral

- El umbral n_0 de las definiciones de $O()$, $\Omega()$ y $\Theta()$ puede resultar útil pero nunca es necesario cuando se consideran funciones estrictamente positivas, es decir $t, f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$
- Regla del Umbral: $f, t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$,
 $t(n) \in O(f(n)) \iff$ existe $c \in \mathbb{R}^+$ tal que
 $t(n) \leq c f(n)$ para todo natural n

Regla del Umbral

- El umbral n_0 de las definiciones de $O()$, $\Omega()$ y $\Theta()$ puede resultar útil pero nunca es necesario cuando se consideran funciones estrictamente positivas, es decir $t, f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$
- Regla del Umbral: $f, t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$,
 $t(n) \in O(f(n)) \iff$ existe $c \in \mathbb{R}^+$ tal que
 $t(n) \leq c f(n)$ para todo natural n

$$O(f(n)) = \{t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+ / \exists c_1 \in \mathbb{R}^+, n_0 \in \mathbb{N} \text{ tq } t(n) \leq c_1 f(n), n \geq n_0\}$$

Regla del Umbral

1) $f, t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$, $t(n) \in O(f(n)) \implies$ existe $c \in \mathbb{R}^+$ tal que $t(n) \leq c f(n) \forall n \in \mathbb{N}$

$t(n) \in O(f(n)) \implies \exists c_1 \in \mathbb{R}^+, n_0 \in \mathbb{N}$ tq $t(n) \leq c_1 f(n), n \geq n_0$ **(a)** xq

$O(f(n)) = \{t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+ / \exists c_1 \in \mathbb{R}^+, n_0 \in \mathbb{N} \text{ tq } t(n) \leq c_1 f(n), n \geq n_0\}$

Deberíamos encontrar c tq $t(n) \leq c f(n) \forall n \in \mathbb{N}$

Se puede definir $b = \max\{t(n) / f(n)\}$ con $0 \leq n < n_0$

$\implies t(n)/f(n) \leq b \implies t(n) \leq b f(n) \quad 0 \leq n < n_0$ **(b)**

Teniendo en cuenta **(a)** y **(b)** se define $c = \max(b, c_1)$ y valdría

$c \in \mathbb{R}^+$ tal que $t(n) \leq c f(n) \forall n \in \mathbb{N}$

Faltaría probar la recíproca, \Leftarrow

Regla del Umbral

$t(n) \in O(f(n)) \iff$ existe $c \in \mathbb{R}^+$ tal que
 $t(n) \leq c f(n)$ para todo natural n

2) Existe $c \in \mathbb{R}^+$ tal que $t(n) \leq c f(n) \forall n \in \mathbb{N}$
 $\implies t(n) \in O(f(n))$

Esta demostración puede considerarse trivial por definición de $O(f(n))$

$$O(f(n)) = \{t: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+ / \exists c_1 \in \mathbb{R}^+, n_0 \in \mathbb{N} \text{ tq } t(n) \leq c_1 f(n), n \geq n_0\}$$

De 1) y 2) se tiene demostrada la Regla del Umbral

Regla del Máximo

$$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+, O(f(n) + g(n)) = O(\max(f(n), g(n)))$$

Idea de la demostración: se usará que

$$f(n) + g(n) = \min(f(n), g(n)) + \max(f(n), g(n))$$

$$0 \leq \min(f(n), g(n)) \leq \max(f(n), g(n))$$

sumando $\max(f(n), g(n))$ a todos los términos

$$\max(f(n), g(n)) \leq \min(f(n), g(n)) \leq \max(f(n), g(n))$$

$$\max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$$

Cont.

Regla del Máximo

$$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+, O(f(n) + g(n)) = O(\max(f(n), g(n)))$$

Cont.

$$\max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$$

- $t(n) \in O(f(n) + g(n)) \implies t(n) \in O(\max(f(n), g(n)))$
- $t(n) \in O(\max(f(n), g(n))) \implies t(n) \in O(f(n) + g(n))$

Regla del Máximo

$$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+, O(f(n) + g(n)) = O(\max(f(n), g(n)))$$

Cont.

$$\max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$$

- $t(n) \in O(f(n) + g(n)) \implies t(n) \in O(\max(f(n), g(n)))$
- $t(n) \in O(\max(f(n), g(n))) \implies t(n) \in O(f(n) + g(n))$

Regla del Máximo

$$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+, O(f(n) + g(n)) = O(\max(f(n), g(n)))$$

Cont.

$$\max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$$

- $t(n) \in O(f(n) + g(n)) \implies t(n) \in O(\max(f(n), g(n)))$
- $t(n) \in O(\max(f(n), g(n))) \implies t(n) \in O(f(n) + g(n))$

Regla del Máximo

- Vale para Θ
- Vale para suma de cualquier cantidad de func.
- Tener en cuenta que vale solo para funciones $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$, porque sino
$$\Theta(n) = \Theta(n + n^2 - n^2) = \Theta(\max(n, n^2, -n^2)) =$$
$$= \Theta(n^2) \text{ Erróneo...}$$

Regla del Máximo

- Vale para Θ
- Vale para suma de cualquier cantidad de func.
- Tener en cuenta que vale solo para funciones $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$, porque sino

$$\Theta(n) = \Theta(n + n^2 - n^2) = \Theta(\max(n, n^2, -n^2)) = \\ = \Theta(n^2)$$

Error

Regla del Máximo

- Vale para Θ
- Vale para suma de cualquier cantidad de func.
- Tener en cuenta que vale solo para funciones $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$, porque sino

$$\Theta(n) = \Theta(n + n^2 - n^2) = \Theta(\max(n, n^2, -n^2)) = \\ = \Theta(n^2)$$

Error

Error, $-n^2$ no es $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$

Regla del Límite

- La idea de la notación **asintótica** tiene relación con la idea de crecimiento arbitrario de la E/ y del *comportamiento* de las funciones *en el límite*, de allí que se puede relacionar la notación asintótica con los límites

$$1) \lim_{n \rightarrow \text{inf.}} f(n) / g(n) \in \mathbb{R}^+ \implies f(n) \in O(g(n)) \text{ y } g(n) \in O(f(n))$$

$$2) \lim_{n \rightarrow \text{inf.}} f(n) / g(n) = 0 \implies f(n) \in O(g(n)) \text{ y } g(n) \notin O(f(n))$$

$$3) \lim_{n \rightarrow \text{inf.}} f(n) / g(n) \rightarrow \infty \implies f(n) \notin O(g(n)) \text{ y } g(n) \in O(f(n))$$

Regla del Límite

- Considerando los tres conjuntos definidos para la notación asintótica

$$1) \lim_{n \rightarrow \inf} f(n) / g(n) \in \mathbb{R}^+ \implies f(n) \in \Theta(g(n))$$

$$2) \lim_{n \rightarrow \inf} f(n) / g(n) = 0 \implies f(n) \in O(g(n)) \text{ y } f(n) \notin \Theta(g(n))$$

$$3) \lim_{n \rightarrow \inf} f(n) / g(n) \rightarrow \infty \implies f(n) \notin \Omega(g(n)) \text{ y } f(n) \notin \Theta(g(n))$$