

Demonstre que $\frac{3}{2} * n^2 - 2 * n \in O(n^2)$

Demonstrar que $f(n) \in O(g(n))$ é o mesmo que encontrar constantes positivas **c** e **m** tais que:

$$0 \leq f(n) \leq c * g(n) \text{ para todo } n \geq m$$

$$f(n) = \frac{3}{2} * n^2 - 2 * n \quad g(n) = n^2$$

$$\frac{3}{2} * n^2 - 2 * n \in O(n^2)$$

$$0 \leq \frac{3}{2} * n^2 - 2 * n \leq c * n^2$$

$$0 \leq \frac{3}{2} * n^2 - 2 * n$$

$$0 \leq n(\frac{3}{2} * n - 2) \quad n \geq 0$$

$$0 \leq \frac{3}{2} * n - 2$$

$$2 \leq \frac{3}{2} * n$$

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

$$\frac{4}{3} \leq n$$

$$\frac{3}{2} * n^2 - 2 * n \leq c * n^2$$

$$\frac{3}{2} * n - 2 \leq c * n$$

$$\frac{3}{2} * n - 2 \leq c * n$$

$$-2 \leq c * n - \frac{3}{2} * n$$

$$-2 \leq n * (c - \frac{3}{2})$$

$$c - \frac{3}{2} \geq 0$$

$$c \geq \frac{3}{2} \quad \rightarrow \quad c = 3$$

$$n \geq 0 \quad m = 4$$

Encontramos as duas constantes positivas a partir das quais $0 \leq f(n) \leq c * g(n)$ para todo $n \geq m$.

Demonstre que $3/2 * n^2 - 2*n \in \Omega(n^2)$

Demonstrar que $f(n) \in \Omega(g(n))$ é o mesmo que encontrar constantes positivas c e m tais que:

$0 \leq c * g(n) \leq f(n)$ para todo $n \geq m$

$f(n) = 3/2 * n^2 - 2*n$ $g(n) = n^2$

$0 \leq c * n^2 \leq 3/2 * n^2 - 2*n$

$$0 \leq c * n^2$$

Verdadeiro para qualquer n desde que $c \geq 0$

$$c * n^2 \leq 3/2 * n^2 - 2*n$$

$$c * n^2 \leq n(3/2 * n - 2)$$

$$c * n \leq 3/2 * n - 2$$

$$2 \leq 3/2 * n - c * n$$

$$2 \leq n(3/2 - c)$$

$$3/2 - c > 0$$

$$3/2 > c \text{ ou } c < 3/2 \quad \rightarrow c = 1$$

Para $c=1$, temos:

$$2 \leq n(3/2 - c)$$

$$2 \leq n(3/2 - 1)$$

$$2 \leq n/2 \rightarrow n \geq 4 \quad \rightarrow m = 5$$

Encontramos as duas constantes positivas a partir das quais $0 \leq c * g(n) \leq f(n)$ para todo $n \geq m$.

Demonstre que $1000 \cdot n^2 \in o(n^3)$

Demonstrar que $f(n) \in o(g(n))$ é o mesmo que mostrar que **para toda constante positiva c** existe uma constante **$m > 0$** tal que

$0 \leq f(n) < c g(n)$, para todo **$n \geq m$**

$$0 \leq 1000 \cdot n^2 < c n^3$$

$0 \leq 1000 \cdot n^2$ Válido para qualquer valor de n	$1000 \cdot n^2 < c \cdot n^3$ $1000 \cdot n^2 < c \cdot n^3$ $1000 < c \cdot n$ $n > 1000/c$ $m = 1000/c + 42$
--	--

Encontramos uma função de m em função de c que satisfaz $0 \leq 1000 \cdot n^2 < c n^3$ para todo $n \geq m$

Demonstre que $n^2/1000 \in \omega(n)$

Demonstrar que $f(n) \in \omega(g(n))$ é o mesmo que mostrar que **para toda constante positiva c** existe uma constante **$m > 0$** tal que

$0 \leq cg(n) < f(n)$, para todo $n \geq m$

$0 \leq c*n < n^2/1000$, para todo $n \geq m$

$0 \leq c*n$ Válida para todo par de c e n maiores ou iguais que zero	$c*n < n^2/1000$ $c*n < n^2/1000$ $c < n/1000$ $1000*c < n$ $n > 1000*c$ $m = 1000*c + 1$
--	--

Encontramos uma função de m em função de c que satisfaz $0 \leq c*n < n^2/1000$ para todo $n \geq m$

Demonstre que $n^2 - 2*n \in \Theta(n^2)$

Demonstrar que $f(n) \in \Theta(g(n))$ é o mesmo que encontrar constantes positivas c_1 , c_2 e m tais que:

$0 \leq c_1 * g(n) \leq f(n) \leq c_2 * g(n)$ para todo $n \geq m$

$f(n) = n^2 - 2*n$ $g(n) = n^2$

$$0 \leq c_1 * n^2 \leq n^2 - 2*n \leq c_2 * n^2$$

$$0 \leq c_1 * n^2$$

$$c_1 * n^2 \rightarrow c_1 \geq 0 \quad n \geq 0$$

$$c_1 * n^2 \leq n^2 - 2*n$$

$$c_1 * n \leq n - 2$$

$$2 \leq n - c_1 * n$$

$$2 \leq (1 - c_1) * n \rightarrow n \geq 0$$

$$(1 - c_1) > 0$$

$1 > c_1$, lembrando que c_1 é uma constante positiva, podemos escolher $c_1 = 0,5$, substituindo c_1 :

$$2 \leq (1 - c_1) * n$$

$$2 \leq (1 - 0,5) * n \quad 2 \leq 0,5 * n \quad 4 \leq n$$

$$n^2 - 2*n \leq c_2 * n^2$$

$$n - 2 \leq c_2 * n$$

$$-2 \leq c_2 * n - n$$

$$-2 \leq (c_2 - 1) * n \rightarrow n \geq 0$$

$$(c_2 - 1) \geq 0$$

$c_2 \geq 1$, por exemplo, $c_2 = 1$

Com $c_2 = 1$, temos:

$$-2 \leq (c_2 - 1) * n$$

$-2 \leq 0 \rightarrow$ válido para qualquer n

Considerando todas as restrições de n , podemos escolher $m = 5$

Encontramos as três constantes positivas a partir das quais $0 \leq c * g(n) \leq f(n) \leq c_2 * g(n)$ para todo $n \geq m$

Informalmente temos este paralelo/analogia com as operações matemáticas mais tradicionais:

	Em termos de crescimento assintótico :
$f(n) \in o(g(n))$	$f(n) < g(n)$
$f(n) \in O(g(n))$	$f(n) \leq g(n)$
$f(n) \in \Theta(g(n))$	$f(n) = g(n)$
$f(n) \in \Omega(g(n))$	$f(n) \geq g(n)$
$f(n) \in \omega(g(n))$	$f(n) > g(n)$

