FCT/Unesp – Presidente Prudente

Projeto e Análise de Algoritmos Prof. Danilo Medeiros Eler

Exercícios Aula 03 – Parte II – Resolução

https://daniloeler.github.io/teaching/PAA2020/index.html

1) Complete a tabela abaixo com SIM ou NÃO, onde k, c e m são constantes. Indique para cada par de expressões (A, B) se A é O, O, Ω , ω e Θ de B. Mostre como chegou na solução.

	A	В	О	0	Ω	ω	Θ
(a)	n^k	c^n					
(b)	2 ⁿ	$2^{n/2}$					
(c)	$C \cdot n^{\log_2 m}$	$k \cdot n^{\log_2 m}$					
(d)	k ^c	$\log_2 n$					

Deve-se, para cada item, verificar se A = O(B); A = O(B)

Observação: utilizarei a constante 'd' na especificação das notações assintóticas, pois a constante 'c' está sendo utilizada como constante em algumas funções deste exercício.

$$\label{eq:continuous_section} \begin{split} n^k &= O(c^n) \\ n^k &<= dc^n \\ n^k / c^n &<= d \end{split}$$

Verdadeiro

$$n^k = o(c^n)$$

$$n^k < dc^n$$

$$n^k / c^n < d$$

Verdadeiro

$$n^{k} = \Omega (c^{n})$$

$$n^{k} >= dc^{n}$$

$$n^{k} / c^{n} >= d$$

Falso

$$n^{k} = \omega (c^{n})$$

$$n^{k} > dc^{n}$$

$$n^{k} / c^{n} >= d$$

$$\begin{split} & n^k = \varTheta \ (c^n) \\ & d_1c^n <= n^k <= d_2c^n \\ & Falso \end{split}$$

b)
$$2^{n} = O(2^{n/2})$$

$$2^{n} \le d2^{n/2}$$

$$\frac{2^{n}}{2^{n/2}} \le d$$

$$2^{n/2} \le d$$

$$2^{n-n/2} \le d$$

$$2^{n/2} \le d$$
Falso

$$2^n = o(2^{n/2})$$

$$2^{n} < d2^{n/2}$$

$$\frac{2^{n}}{2^{n/2}} < d$$

$$2^{n}2^{-n/2} < d$$

$$2^{n-n/2} < d$$

$$2^{n/2} < d$$

Falso

$$2^n = \Omega \ (2^{n/2})$$

$$2^{n} \ge d2^{n/2}$$

$$\frac{2^{n}}{2^{n/2}} \ge d$$

$$2^{n}2^{-n/2} \ge d$$

$$2^{n-n/2} \ge d$$

$$2^{n/2} \ge d$$
Verdadeiro

$$2^n = \omega \ (2^{n/2})$$

$$2^{n} > d2^{n/2}$$

$$\frac{2^{n}}{2^{n/2}} > d$$

$$2^{n}2^{-n/2} > d$$

$$2^{n-n/2} > d$$

$$2^{n/2} > d$$
Verdadeiro

$$2^n = \Theta(2^{n/2})$$

 $d_1 2^{n/2} \le 2^n \le d_2 2^{n/2}$

$$\begin{array}{l} c) \\ c2^{\log_2 m} = O(k2^{\log_2 m}) \\ c2^{\log_2 m} <= dk2^{\log_2 m} \\ c2^{\log_2 m} / k2^{\log_2 m} <= d \\ c2^{\log_2 m} / k2^{\log_2 m} <= d \\ c / k <= d \end{array}$$

Verdadeiro

$$\begin{split} c2^{\log_2 m} &= o(k2^{\log_2 m}) \\ c2^{\log_2 m} &< dk2^{\log_2 m} \\ c2^{\log_2 m} \, / \, k2^{\log_2 m} &< d \\ c2^{\log_2 m} \, / \, k2^{\log_2 m} &< d \\ c\, / \, k &< d \end{split}$$

Falso

$$\begin{array}{l} c2^{\log_2 m} = \Omega \ (k2^{\log_2 m}) \\ c2^{\log_2 m} >= dk2^{\log_2 m} \\ c2^{\log_2 m} / k2^{\log_2 m} >= d \\ c2^{\log_2 m} / k2^{\log_2 m} >= d \\ c2^{\log_2 m} / k2^{\log_2 m} >= d \\ c / k >= d \end{array}$$

Verdadeiro

$$\begin{array}{l} c2^{\log_2 m} = \omega \; (k2^{\log_2 m}) \\ c2^{\log_2 m} > dk2^{\log_2 m} \\ c2^{\log_2 m} \, / \, k2^{\log_2 m} > d \\ c2^{\log_2 m} \, / \, k2^{\log_2 m} > d \\ c\, / \, k > d \end{array}$$

$$\begin{array}{l} c2^{\log_2 m} = \varTheta \ (k2^{\log_2 m}) \\ d_1 k2^{\log_2 m} <= c2^{\log_2 m} <= d_2 k2^{\log_2 m} \end{array}$$

Verdadeiro

$$\begin{aligned} &d)\\ &k^c = O(log_2n)\\ &k^c <= dlog_2n \end{aligned}$$

Verdadeiro

$$k^{c} = o(log_{2}n)$$

 $k^{c} < dlog_{2}n$
Verdadeiro

$$\begin{aligned} k^c &= \Omega \; (log_2 n) \\ k^c &>= dlog_2 n \\ Falso \end{aligned}$$

$$k^c = \omega (\log_2 n)$$

$$k^c > dlog_2n$$

Falso

$$k^c = \Theta(\log_2 n)$$

$$d_1log_2n \stackrel{\cdot}{<=} k^c \stackrel{\cdot}{<=} d_2log_2n$$

Falso

2) Verifique se as afirmações abaixo são verdadeiras.

a)
$$n = O(n^2)$$

 $n \le cn^2$

$$n \le cn^2$$

$$n/n^2 \ll c$$

$$1/n <= c$$

Verdadeiro

b)
$$n = \Omega(n^2)$$

 $n >= cn^2$

$$n \ge cn^2$$

$$n/n^2 >= c$$

$$1/n >= c$$

Falso

c)
$$n = \Theta(n^2)$$

$$c_1 n^2 <= n <= c_2 n^2$$

Falso

d)
$$n^2 = O(n^2)$$

 $n^2 \le cn^2$

$$n^2 <= cn^2$$

$$n^2 / n^2 <= c$$

$$1 \le c$$

$$n^2 \le cn^2$$
; $c = 1$
 $n^2 \le n^2$; $c = 1$

$$n^2 < n^2 \cdot c - 1$$

Verdadeiro

e)
$$n^2 = \Omega(n^2)$$

$$n^2 >= cn^2$$
; $c = 1$

Verdadeiro

f)
$$n^2 = \Theta(n^2)$$

$$c_1 n^2 <= n^2 <= c_2 n^2$$
; $c_1 = c_2 = 1$
 $n^2 <= n^2 <= n^2$; $c_1 = c_2 = 1$

$$n^2 \le n^2 \le n^2 \cdot c_1 = c_2 = 1$$

Verdadeiro

g)
$$n^3 = O(n^2)$$

 $n^3 <= cn^2$
 $n^3 / n^2 <= c$
 $n <= c$
Falso

h)
$$n^3 = \Omega(n^2)$$

 $n^3 >= cn^2$
 $n^3 / n^2 >= c$
 $n >= c$

Verdadeiro

i)
$$n^3 = \Theta(n^2)$$

 $c_1 n^2 \le n^3 \le c_2 n^2$
Falso

j)
$$nlogn = O(n^2)$$

 $nlogn <= cn^2$
 $nlogn / n^2 <= c$
 $logn / n <= c$

Verdadeiro

k)
$$nlogn = \Omega(n^2)$$

 $nlogn >= cn^2$
 $nlogn / n^2 >= c$
 $logn / n >= c$

Falso

$$\begin{array}{l} l) \ nlogn = \Theta(n^2) \\ c_1 n^2 <= nlogn <= c_2 n^2 \end{array}$$

m)
$$logn = O(n^2)$$

 $logn \le cn^2$
 $logn / n^2 \le c$
Verdadeiro

n) logn =
$$\Omega(n^2)$$

logn >= cn²
logn / n² >= c
Falso

$$\begin{array}{l} o) \ logn = \Theta(n^2) \\ c_1 n^2 <= logn <= c_2 n^2 \\ Falso \end{array}$$

p)
$$n^2 log n = O(n^2)$$

 $n^2 log n <= c n^2$
 $n^2 log n / n^2 <= c$
 $log n <= c$
Falso

q)
$$n^2 logn = \Omega(n^2)$$

 $n^2 logn >= cn^2$
 $n^2 logn / n^2 >= c$
 $logn >= c$
Verdadeiro

$$\begin{aligned} r) \; n^2logn &= \Theta(n^2) \\ c_1n^2 &<= n^2logn <= c_2n^2 \end{aligned}$$

s)
$$5 = O(n^2)$$

 $5 \le cn^2$
Verdadeiro

t)
$$5 = \Omega(n^2)$$

 $5 >= cn^2$
Falso

$$\begin{array}{l} u) \; 5 = \Theta(n^2) \\ c_1 n^2 <= 5 <= c_2 n^2 \\ Falso \end{array}$$