Universidade Federal de Roraima Departamento de Ciência da Computação Análise de Algoritmos

Rodrigo dos Santos Tavares

Lista 1

Questão 1:

(a)
$$n + (\log n) = \Theta(n)$$

$$0 \le c_1 \times n \le n + (\log n) \le c_2 \times n$$

Para n=2:

$$0 \le 2c_1 \le 2 + 1 \le 2c_2$$

$$0 \le 2c_1 \le 3 \le 2c_2$$

$$0 \le 2c_1 \le 3 \le 2c_2$$

Para
$$c_1 = 1$$
 e $c_2 = 2$ **:**

$$0 \le 2 \le 3 \le 4$$

Sim, é verdadeira.

Questão 3:

(a)

$$\sum_{l=1}^{10000} \sum_{i=1}^{n-5} \sum_{j=i+2}^{n/2} \sum_{k=1}^{n} = 10000n^2 - 50000n$$

(b)

$$T(n) = \begin{cases} 1, & n = 1\\ 3T(n/3) + \frac{5n}{3} - 2, & n > 1 \end{cases}$$

$$T(n) = 3^{1}T(n/3^{1}) + 1 \times 5^{n} = 2 \times 3^{0} =$$

$$T(n) = 3^2 T(n/3^2) + 2 \times \frac{5n}{2} - 2 \times 3^1 - 2 \times 3^0 =$$

$$\begin{array}{l} T(n) = 3^1 T(n/3^1) + 1 \times \frac{5n}{3} - 2 \times 3^0 = \\ T(n) = 3^2 T(n/3^2) + 2 \times \frac{5n}{3} - 2 \times 3^1 - 2 \times 3^0 = \\ T(n) = 3^3 T(n/3^2) + 3 \times \frac{5n}{3} - 2 \times 3^2 - 2 \times 3^1 - 2 \times 3^0 \end{array}$$

$$3^k T(n/3^k) + k \times \frac{5n}{3} - \sum_{i=0}^{k-1} 2 \times 3^i$$

$$k = \log_3 n$$

$$\begin{array}{l} n + \log_3 n \times \frac{5n}{3} - 2\log_3 n \times n = \\ n + n\log_3 n \times \frac{5}{3} - 2n\log_3 n \end{array}$$

$$T(n) \in O(n \log n)$$