

# UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO - EACH

SIN5013 PROVA 1

PROFESSORA: Karina Valdivia Delgado

Programa de Pós-graduação em Sistemas de Informação

Nome:

Número USP:

---

1. Suponha que  $T(n) = O(f(n))$ , mostre que  $T(n) + f(n) = O(f(n))$ . (2 pontos)

Desejamos demonstrar que  $T(n)+f(n) \leq c f(n)$  para todo  $n \geq n_0$

$T(n) \leq c_1 f(n)$  para todo  $n \geq n_0$  (0,25)

$T(n) + f(n) \leq c_1 f(n) + f(n)$  para todo  $n \geq n_0$  somando  $f(n)$  em ambos lados (0,75)

$T(n) + f(n) \leq f(n) (c_1 + 1)$  para todo  $n \geq n_0$  colocando em evidência  $f(n)$

$c = c_1 + 1$   $n_0 = n_0$   
(0,5) (0,5)

2. A ordenação por inserção pode ser expressa sob a forma de um procedimento recursivo como a seguir. Para ordenar  $A[1...n]$ , ordenamos recursivamente  $A[1...n-1]$  e depois inserimos  $A[n]$  no arranjo ordenado  $A[1...n-1]$ . Para uma entrada de tamanho  $n$ , seja  $T(n)$  o consumo de tempo dessa versão recursiva da ordenação por inserção considerando o pior dos casos. **Encontre a equação de recorrência**, isto é deduza do algoritmo uma recorrência que defina  $T(n)$ . Não é necessário resolver a equação, apenas identificá-la. (2 pontos)

$T(n) = T(n-1) + n - 1$   
 $T(n-1) + O(n)$   
 $T(n-1) + 4n$   
  
(1,0) (1,0)



max-heapify ( A , m , 1) (0,5) = corrige-descendo

devolve maior

5. Um aluno diz que descobriu um novo **algoritmo de pesquisa (busca)** super eficiente para uma entrada de tamanho  $n$  com implementação recursiva de complexidade  $T(n) = 3T(n/3) + n$  para  $n > 1$  e potência de 3 e com **custo constante igual a 8 para  $n=1$** . Resolva a equação de recorrência de maneira exata usando o método da iteração ou árvore de recorrência e indique se você recomendaria a implementação desse algoritmo ou não? (2 pontos)

$$T(1)=8$$

$$T(n) = 3T(n/3) + n$$

$$T(n) = 3 [ 3 T[n/9]+n/3 ] +n = 3^2 T[n/9] + n +n = 3^2 T[n/9] + 2n$$

$$T(n) = 3^2 [ 3 T (n/27) +n/9 ] + 2n = 3^3 T[ n/27] + n +2n= 3^3 T[ n/27] + 3n \quad 0,5$$

iteração  $i$

$$T(n) = 3^i T (n/3^i) + i n \quad 0,5$$

$$n/3^i = 1 \quad n = 3^i \quad \log_3 n = i$$

$$= n T(1) + n \log_3 n \quad 0,5$$

$$= 8 n + n \log_3 n$$

Theta( $n \log n$ )

Não recomendo pois existem algoritmos com consumo  $\theta(n)$  ou  $\theta(\log n)$  correspondentes a busca linear e binária, respectivamente. 0,5