

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 $A[1\dots n]$, ordenamos recursivamente $A[1\dots n-1]$ e depois inserimos $A[n]$ no arranjo ordenado $A[1\dots n-1]$. 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)

3. Seja a equação de recorrência:

$$T(1)=8$$

$$T(n)= 4T(n/2) +3n, \text{ para } n>1 \text{ e } n \text{ potência de } 2.$$

Use **indução matemática** para mostrar que **$T(n) \geq 5n^2$**

(2 pontos)

Caso base:

$$T(n) \geq 5n^2$$

$$T(1) \geq 5 * 1 = 5$$

$$8 \geq 5 \quad \text{ok}$$

$$(0,5)$$

Passo indutivo:

$$T(n)= 4T(n/2) +3n$$

indução forte hi $T(n/2) \geq 5 (n/2)^2$

$$T(n) = 4T(n/2) +3n \geq 4 [5 (n/2)^2] + 3n \quad (0,5)$$

$$= 5 n^2 +3n \quad (0,5)$$

$$\geq 5n^2 \quad (0,5)$$

4. Uma fila de prioridade é um tipo abstrato de dados que mantém um conjunto S de elementos, cada qual com uma prioridade associada e que suporta as seguintes operações:

- Maximum(S): retorna o elemento de S que possui a maior prioridade
- Extract-max(S): remove e devolve o elemento de S que possui a maior prioridade
- Insert(S, x, prior): insere o elemento x que tem uma prioridade prior no conjunto S

A estrutura de dados max-heap, por sua vez, é uma estrutura de dados que tem a seguinte propriedade: o conteúdo de um nó é maior ou igual que o conteúdo dos nós na subárvore enraizada nele. Um heap pode ser visualizado como uma árvore binária. A árvore é completamente preenchida em todos os níveis, exceto possivelmente o último nível em que as folhas estão o mais à esquerda possível.

A fila de prioridade pode ser implementada usando um max-heap representado por um vetor **A** de tamanho **m**. Elabore o pseudocódigo do método Extract-max que usa um max-heap. **(2 pontos)**

$$\text{maior} = A[1] \quad (0,5)$$

$$A[1] \Leftrightarrow A[m] \quad (0,5)$$

$$m \leftarrow m-1 \quad (0,5)$$

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