

MC448: Projeto e Análise de Algoritmos I
Profs. Cid C. de Souza e Ricardo Dahab – 1ª Prova – (10/04/2008)

Nome: _____

RA: _____

Turma: _____

Observação: o peso das questões será decidido pelo docente da seguinte forma: as duas questões que você responder melhor terão peso 3 e as demais terão peso 2. Portanto, uma mesma questão pode ter peso 2 para um aluno e peso 3 para um outro aluno.

Questão	frac	Peso	Nota
1			
2			
3			
4			
Total		10,0	

Instruções: A duração da prova é de 110 minutos. Não é permitido usar qualquer material de consulta durante a prova. **Questões mal justificadas serão consideradas erradas !** O termo **ordenado** é usado aqui para denotar vetores ou seqüências em **ordenação não decrescente**.

1. Seja k um número inteiro positivo. Deseja-se ordenar um vetor A de tamanho kn cujos elementos são números inteiros no intervalo $[0, (n^2 - 1)]$. Supondo k constante, descreva em **alto-nível** um algoritmo que ordena o vetor A em tempo linear em n . Além desta descrição você deve argumentar porque o seu algoritmo está correto e tem a complexidade desejada.

2. Abaixo encontra-se um pseudo-código do algoritmo AjustaHeap vista em sala de aula. Seja $T(n)$ a complexidade de **pior caso** deste algoritmo. Uma vez que o algoritmo é recursivo, Ana Saab Tudor, ex-aluna de MC448, descreveu esta complexidade através da recorrência

$$T(n) \leq T\left(\frac{2n}{3}\right) + c,$$

sendo c uma constante. Responda os itens abaixo:

(i) Explique com auxílio de desenhos qual o raciocínio usado por Ana para chegar a esta fórmula.

(ii) Resolva esta recorrência da forma que achar melhor, mostrando que $T(n) \in O(g(n))$, sendo $g(n)$ a função vista em aula para a complexidade do AjustaHeap. Se usar o Teorema Master, diga exatamente em qual dos seus casos sua recorrência se encaixa e por quê.

AjustaHeap(A, i, n)

▷ **Entrada:** Vetor A de n números inteiros com estrutura de heap, exceto, talvez, pela subárvore de raiz i .

▷ **Saída:** Vetor A com estrutura de heap.

1. **se** $2i \leq n$ e $A[2i] \geq A[i]$
2. **então** maximo := $2i$ **se não** maximo := i
3. **se** $2i + 1 \leq n$ e $A[2i + 1] \geq A[\text{maximo}]$
4. **então** maximo := $2i + 1$
5. **se** maximo $\neq i$ **então**
6. $t := A[\text{maximo}]; A[\text{maximo}] := A[i]; A[i] := t$
7. AjustaHeap(A, maximo, n)

3. Um vetor $V[0..n-1]$, de n **elementos distintos**, inicialmente **ordenado**, sofreu uma rotação circular de k posições se o vetor $(V[k \bmod n], V[k+1 \bmod n], \dots, V[k+n-1 \bmod n])$ é o vetor V ordenado. Neste caso dizemos que V é um vetor *girado*. Projete **por indução** um algoritmo que dado um vetor girado $V[0..n-1]$, contendo n elementos distintos, encontre o **menor** elemento de V em tempo $O(\log n)$. Note que o valor k não é dado para o algoritmo.

Além da prova por indução, sua resposta deverá ter um pseudo-código do algoritmo, a fórmula de recorrência que descreve a sua complexidade e a resolução desta recorrência mostrando que ela é $O(\log n)$. Se usar o Teorema Master, diga em qual dos casos a recorrência se encaixa e por quê.

4. A Professora Jenny All inventou um novo algoritmo para ordenação de vetores que ela diz ser muito eficiente. Um pseudo-código do algoritmo NewSort projetado por ela é dado abaixo.

```

NewSort( $A, i, j$ )
▷  $q$ : vetor auxiliar de tamanho 5;
00.  $n := (j - i + 1)$ ;
01. se ( $n < 4$ ) então BUBBLESORT( $A, i, j$ );
02. se não
03.    $k := n \text{ div } 4$ ;    $r := n \bmod 4$ ;    $q[1] := 1$ ;
04.   para  $i = 2$  até  $(4 - r + 1)$  faça  $q[i] = q[i - 1] + k$ ;
05.   para  $i = (4 - r + 2)$  até 5 faça  $q[i] = q[i - 1] + k + 1$ ;
06.   NewSort( $A, q[1], q[3] - 1$ );
07.   NewSort( $A, q[2], q[4] - 1$ );
08.   NewSort( $A, q[3], q[5] - 1$ );
09.   NewSort( $A, q[1], q[3] - 1$ );
10.   NewSort( $A, q[2], q[4] - 1$ );
11.   NewSort( $A, q[1], q[3] - 1$ );
12. fim-se

```

(i) Preencha a tabela abaixo para os valores de n indicados. Interprete o significado do vetor q .

n	k	r	$q[1]$	$q[2]$	$q[3]$	$q[4]$	$q[5]$
8							
9							
10							
11							

- (ii) Mostre a corretude do algoritmo NewSort. Em particular, explique os objetivos da execução de cada uma das chamadas recursivas.
- (iii) Encontre a fórmula de recorrência que representa a complexidade do algoritmo NewSort e resolva-a usando o método de sua preferência. Se usar o Teorema Master, diga exatamente em qual dos seus casos sua recorrência se encaixa e por quê.
- (iv) Como se compara a eficiência do algoritmo da Professora Jenny All com aquelas dos algoritmos INSERTIONSORT e MERGESORT ?
- (v) Comente a seguinte frase: “A complexidade assintótica de pior caso do NewSort vai melhorar se, na linha 01, trocarmos o BUBBLESORT pelo HEAPSORT.”