

Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina: Estrutura de Dados e Algoritmos Gabarito da AP3 - Primeiro Semestre de 2012

Nome -Assinatura -

Observações:

- 1. Prova sem consulta e sem uso de máquina de calcular.
- 2. Use caneta para preencher o seu nome e assinar nas folhas de questões e nas folhas de respostas.
- 3. Você pode usar lápis para responder as questões.
- 4. Ao final da prova devolva as folhas de questões e as de respostas.
- 5. Todas as respostas devem ser transcritas nas folhas de respostas. As respostas nas folhas de questões não serão corrigidas.

1. Defina:

a. (1,0) Árvore AVL

Resposta: Uma árvore binária T é AVL quando, para qualquer nó de T, as alturas de suas duas subárvores esquerda e direita diferem em módulo de até uma unidade.

b. (1,0) Colisão

Resposta: Fenômeno que ocorre quando o compartimento h(x) (determinado para armazenar a chave x) já está ocupado por uma chave y.

c. (2,0) Árvore B de ordem d

Resposta: Seja d um número natural. Uma árvore B de ordem d é uma árvore ordenada que satisfaz as seguintes propriedades:

- 1) se a raiz não é uma folha, possui no mínimo 2 filhos;
- 2) cada nó interno diferente da raiz possui no mínimo d+1 filhos;
- 3) cada nó possui no máximo 2d + 1 filhos;
- 4) todas as folhas estão no mesmo nível.
- 2. (2.0) Escreva um algoritmo que realiza a seguinte tarefa: É dada uma lista sequencial ordenada, implementada em um vetor L de n posições. Elabore um algoritmo que encontre o menor valor j ($1 \le j \le n$) tal que a soma dos j primeiros valores seja maior ou igual do que a soma dos valores restantes, isto é, o menor valor de j que satisfaça $L[1] + \cdots + L[j] \ge L[j+1] + \cdots + L[n]$. Determine a complexidade de seu algoritmo.

Exemplo 1: se $L = [2\ 3\ 4\ 5\ 6]$ então a resposta do algoritmo é j = 4 pois 2 + 3 + 4 < 5 + 6 e $2 + 3 + 4 + 5 \ge 6$.

Exemplo 2: se $L = [1\ 2\ 3\ 4\ 12]$ então a resposta é j = 5.

Resposta: A complexidade do algoritmo é $O(n^2)$.

```
\begin{split} i &:= 1 \\ achou &:= 0 \\ \text{enquanto } (i < n) \text{ e } (achou = 0) \text{ faça} \\ soma1 &:= 0 \\ soma2 &:= 0 \\ \text{para } j &:= 1 \text{ at\'e } i \text{ faça} \\ soma1 &:= soma1 + L[j] \\ \text{para } j &:= i + 1 \text{ at\'e } n \text{ faça} \\ soma2 &:= soma2 + L[j] \\ \text{se } soma1 &\geq soma2 \text{ ent\~ao} \\ achou &:= 1 \\ \text{sen\~ao} \\ i &:= i + 1 \\ \text{imprimir } (i) \end{split}
```

3. (2.0) Os programas a serem executados em uma CPU são colocados em uma fila de espera, cada qual com sua prioridade de execução. Quando a CPU termina de executar um programa, retira da fila de espera o programa de maior prioridade, e passa a executá-lo. Todo programa que está na fila de espera, aguardando sua vez de executar, recebe um aumento em sua prioridade a cada t unidades de tempo.

Descreva uma estrutura de dados eficiente para implementar a fila de espera descrita acima. Descreva também o algoritmo de inserção de programas na fila de espera, e o algoritmo de aumento de prioridade de um programa.

Resposta: Esta fila de espera poderia ser implementada de forma eficiente como um heap. Assim, o programa de maior prioridade estaria sempre na raiz do heap, e poderia ser selecionado facilmente para iniciar sua execução. A inserção de um novo programa poderia ser feita pelo algoritmo de inserção em heaps, que insere o novo nó no final do heap e utiliza o algoritmo de subida para rearrumá-lo. O aumento de prioridades de todos os programas da fila de espera, feito a cada t unidades de tempo, não desarrumaria o heap, já que, se todos forem aumentados de um mesmo valor em suas prioridades, a prioridade de cada programa representado por um nó não folha continuaria sendo maior ou igual à prioridade de seus filhos no heap.

4. (2,0) Determine uma árvore de Huffman para o seguinte conjunto de frequências: 2,2,4,4,4,8,8,16.

Resposta:

