

Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina: Estrutura de Dados e Algoritmos Gabarito da AP3 - Primeiro Semestre de 2010

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. Forneça as definições dos seguintes conceitos:
 - (a) (1,0) Algoritmo Ótimo

Resposta: Um algoritmo é ótimo quando sua complexidade de pior caso é igual ao limite inferior para o problema.

(b) (1,0) Ordem de uma Árvore B

Resposta: A ordem de uma árvore B é um número natural d que determina o número mínimo e máximo de chaves que cada página pode conter (e, por consequência, seu número de filhos). A raiz de uma árvore B pode conter de 1 a 2d chaves, e as demais páginas podem conter de d a 2d chaves. Se uma página que não é folha contém k chaves, $1 \le k \le 2d$, então ela possui k+1 filhos.

(c) (1,0) Árvore Binária de Prefixo

Resposta: É uma árvore digital binária (o alfabeto é representado por {0,1}, logo cada chave é uma seqüência binária) tal que nenhum código é prefixo de outro. Assim, cada chave é unicamente representada por uma folha e a codificação binária dessa chave corresponde ao caminho da raiz até essa folha.

2. (2,0) Escreva um algoritmo que execute a seguinte tarefa: Dada uma lista não ordenada com n elementos $(n \ge 1)$, encontre **o maior e o menor elementos desta lista**.

(A lista pode ser implementada de forma sequencial ou encadeada, fica à sua escolha.)

Resposta:

Utilizando lista sequencial:

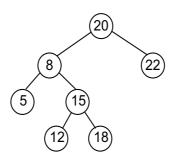
```
\begin{split} maior &:= L[1] \\ menor &:= L[1] \\ \text{para } i = 2 \text{ até } n \text{ faça} \\ & \text{ se } L[i] > maior \text{ então} \\ & maior := L[i] \\ & \text{ senão} \\ & \text{ se } L[i] < menor \text{ então} \\ & menor := L[i] \\ \text{imprimir ("maior elemento:", } maior) \\ & \text{imprimir ("menor elemento:", } menor) \end{split}
```

Utilizando lista encadeada:

```
\begin{array}{l} pt := ptlista \uparrow .prox \\ maior := pt \uparrow .info \\ menor := pt \uparrow .info \\ pt := pt \uparrow .prox \\ \text{enquanto } pt \neq \lambda \text{ faça} \\ \text{se } pt \uparrow .info > maior \text{ então} \\ maior := pt \uparrow .info \\ \text{senão} \\ \text{se } pt \uparrow .info < menor \text{ então} \\ menor := pt \uparrow .info \\ pt := pt \uparrow .prox \\ \text{imprimir ("maior elemento:", maior)} \\ \text{imprimir ("menor elemento:", menor)} \end{array}
```

- 3. Responda os items a seguir:
 - (a) (1,5) Desenhe uma árvore binária de busca que seja **estritamente binária e de altura 4**. Não se esqueça de colocar os valores das chaves dentro de cada nó.

Resposta:



(b) (1,5) Escreva a sequência que corresponde à ordem dos nós visitados no **percurso em ordem simétrica**.

Resposta: 5 8 12 15 18 20 22

4. Para cada sequência abaixo, responda se ela corresponde ou não a um **heap** (lista de prioridade). Justifique brevemente.

- (a) (1,0) 33 32 27 31 29 26 25 30 28 Resposta: Sim. Porque a relação $s_i \leq s_{\lfloor i/2 \rfloor}$ (1 $\leq i \leq n$) é satisfeita por todas as n chaves.
- (b) (1,0) 33 32 27 31 29 28 25 30 26 Resposta: Não. Porque $s_6=28>s_3=27.$