

CEDERJ

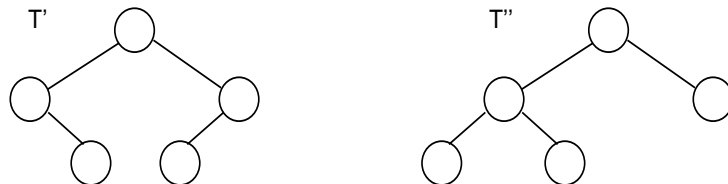
Estrutura de Dados - 1o. período de 2011

Gabarito da Segunda Avaliação à Distância

1. (Valor: até 1,5): Para cada item abaixo, responda “certo” ou “errado”, justificando.

- a. Duas árvores binárias completas com o mesmo número de nós possuem o mesmo número de folhas.

Resposta: Errado. Como contraexemplo, sejam as duas árvores completas T' e T'' a seguir. Ambas tem 5 nós, porém T' tem 2 folhas, e T'' tem 3 folhas.



- b. Seja uma tabela de dispersão com n chaves, em que as colisões sejam tratadas através do método de encadeamento exterior. Suponha que as n chaves são divididas em k subconjuntos de tamanhos idênticos, cada qual formado por chaves sinônimas entre si. Então a complexidade de busca nesta tabela é igual a $O(n/k)$.

Resposta: Certo. No pior caso, a chave buscada será a última da lista encadeada de um endereço-base com (n/k) chaves, nos gerando $O(n/k)$ comparações.

- c. Uma árvore B de ordem 1 é equivalente a uma árvore binária completa.

Resposta: Errado. Em uma árvore binária completa, cada nó pode conter apenas uma chave, e no máximo 2 filhos. Já em uma árvore B de ordem 1, cada nó (página), inclusive a raiz, pode ter entre 1 e 2 chaves. Assim, uma página pode conter 3 filhos.

2. (Valor 1,5) Prove ou dê contra-exemplo:

Uma árvore binária pode ser construída, de forma única, a partir das seguintes informações:

- (i) percurso em nível, e
- (ii) número de nós em cada subárvore.

Resposta: A afirmação é falsa. Considere duas árvores binárias T_1 e T_2 , onde cada uma delas contém apenas dois nós A e B de forma que:

- em T_1 , B é filho esquerdo de A ;
- em T_2 , B é filho direito de A .

Para ambas as árvores acima, o percurso em nível é AB , A possui 2 nós em sua subárvore e B possui um nó. No entanto, elas são distintas.

3. (Valor (2,0)) Uma árvore ternária é definida como uma árvore em que cada nó tem no máximo três filhos. Escreva um algoritmo que calcule as alturas de todos os nós de uma árvore ternária. O algoritmo deve incluir, também, uma descrição, por meio de palavras, do método utilizado.

Resposta:

Sejam *esq*, *cen* e *dir* os ponteiros para os filhos esquerdo, central e direito, respectivamente, de um dado nó. O algoritmo calcula as alturas dos nós de forma recursiva, de forma que, para cada nó *x*, uma chamada recursiva é feita para cada um de seus filhos existentes. Uma vez que estas chamadas terminem e retornem os valores das alturas dos filhos de *x*, a altura de *x* é calculada e devolvida ao procedimento recursivo que o chamou (procedimento do cálculo da altura de seu pai). Assim, as primeiras alturas obtidas são as das folhas, e a última é a da raiz da árvore.

procedimento altura(*pt*)

se (*pt* ↑ .*esq* ≠ λ) então $h_1 := \text{altura}(\text{pt} \uparrow .\text{esq})$

senão $h_1 := 0$

se (*pt* ↑ .*cen* ≠ λ) então $h_2 := \text{altura}(\text{pt} \uparrow .\text{cen})$

senão $h_2 := 0$

se (*pt* ↑ .*dir* ≠ λ) então $h_3 := \text{altura}(\text{pt} \uparrow .\text{dir})$

senão $h_3 := 0$

retornar $1 + \max\{h_1, h_2, h_3\}$

Chamada externa: *altura(pt_{raiz})*

4. (Valor 2,0) Determinar a árvore binária de busca de custo mínimo relativa às seguintes frequências:

$$f_1 = 3, f_2 = 0, f_3 = 2, f'_0 = 4, f'_1 = 3, f'_2 = 1, f'_3 = 2.$$

Explicitar todos os cálculos utilizados.

Desenhar a árvore mínima obtida, bem como todas as árvores mínimas, caso haja mais de uma.

Resposta: As matrizes do algoritmo de cálculo da árvore ótima são:

Matriz dos custos $c[i, j]$:

0	10	15	27
-	0	4	12
-	-	0	5
-	-	-	0

Matriz dos valores $F[i, j]$:

4	10	11	15
-	3	4	8
-	-	1	5
-	-	-	2

Matriz dos valores minimizantes k :

-	1	1	1
-	-	2	3
-	-	-	3
-	-	-	-

Da última matriz acima, temos que a árvore ótima possui raiz s_1 , sendo s_3 filho direito de s_1 e s_2 filho esquerdo de s_3 .

5. (Valor 1,5) Existe alguma árvore AVL em que a inclusão de qualquer novo nó torna a árvore desregulada ?

Em caso positivo, dê exemplo de tal árvore. Em caso negativo justifique a razão da negativa.

Resposta: Não. Se a árvore AVL for uma árvore estritamente binária, basta incluir o novo nó como filho da folha de menor nível. Em caso contrário, considerando que a diferença entre as alturas de cada subárvore é no máximo 1, então existe algum nó p que tem apenas uma folha como filho. Basta então inserir o nó como um novo filho de p .

6. (Valor 1,5) Prove ou dê contra-exemplo:

Dado n inteiro positivo, sempre existe uma árvore B com exatamente n nós.

Resposta: Falso. Não podemos ter, por exemplo, uma árvore B com exatamente 2 nós.