Estrutura de Dados - Lista 5 - Árvore

José Gildásio Freitas do Ó - 473901

Junho 2023

1. Apresente o pseudocódigo de uma função ContarFolhas(r) que recebe como entrada o nó raiz r de uma BST e retorna a quantidade de folhas presentes nesta BST. Qual a complexidade desta função?

• Resposta:

- Algoritmo: ContarFolhas(NO* arv)
- Entrada: NO raiz da arvore
- Saída: Quantidades de folhas na arvore
- Complexidade: O(n)
 - 1- se arv == NULL então
 - 2- | return 0
 - 3- se arv \rightarrow esq == NULL && arv \rightarrow dir == NULL então
 - 4- | return 1
 - 5- return ContarFolhas(arv→esq) + ContarFolhas(arv→dir)
- 2. Apresente o pseudocódigo de uma função ContarNos(r) que recebe como entrada o nó raiz r de uma BST e retorna a quantidade de nós nesta BST que tem pelo menos uma sub-árvore vazia. Qual a complexidade desta função?

• Resposta:

- Algoritmo: ContarNos_SubArvoreVazia(NO* arv)
- Entrada: NO raiz da arvore
- Saída: Quantidade de nós com sub arvove vazia
- Complexidade: O(n)
 - 1- se arv == NULL então
 - 2- | return 0
 - 3- int result =0
 - 4- se arv \rightarrow esq == NULL || arv \rightarrow dir == NULL então
 - 5- | result = 1
 - 6- result += ContarNos_SubArvoreVazia(arv \rightarrow esq)
 - 7- result += $ContarNos_SubArvoreVazia(arv \rightarrow dir)$
 - 8- return result

3. Apresente o pseudocódigo de uma função RemoveTodos(r, x) que recebe como entrada o nó raiz r de uma BST e um valor x e remove todos os nós desta BST que tem chave igual a x. Qual a complexidade desta função?

• Resposta:

32 - |

senão

- Algoritmo: RemoveTodos(NO* arv, int x)
- Entrada: NO raiz da arvore e x que é o valor que deve ser removido todos os nós com chave x.
- Saída: Arvore com os elementos com chave x removidos.
- Complexidade: O(h) e no pior caso O(n+h)

```
1- NO^* no = buscar(arv, x)
 2- se no == NULL então
 3- | return
 4- se no \rightarrow esq == NULL && no \rightarrow dir == NULL então
          se no \rightarrow pai == NULL então
 6- |
              free(no)
 7- |
              return
 8- |
          se no \rightarrow pai \rightarrow esq == no então
 9- |
              no \rightarrow pai \rightarrow esq = NULL
10- |
          senão
11- |
              no \rightarrow pai \rightarrow dir = NULL
12- |
          free(no)
13-1
         return
14- se no \rightarrow esq == NULL então
          se no \rightarrow pai == NULL então
15-
16-
               arv = no \rightarrow dir
17- |
              free(no)
18- |
              return
19- |
          se no \rightarrow pai \rightarrow esq == no então
20 - 1
              no \rightarrow pai \rightarrow esq = no \rightarrow dir
21- |
          senão
22 - 1
              no \rightarrow pai \rightarrow dir = no \rightarrow dir
23-1
          free(no)
24 - 1
          return
25- se no \rightarrow dir == NULL então
26-1
          se no \rightarrow pai == NULL então
27- |
               arv = no \rightarrow esq
28 - 1
              free(no)
29- |
              return
30- |
          se no \rightarrow pai \rightarrow esq == no então
31- |
              no \rightarrow pai \rightarrow esq = no \rightarrow esq
```

```
33- \mid \quad \text{no} \rightarrow \text{pai} \rightarrow \text{dir} = \text{no} \rightarrow \text{esq}
34- \text{NO*} aux = no \rightarrow \text{esq}
35- \text{enquanto} aux \rightarrow \text{dir} \neq \text{NULL então}
36- \mid \quad \text{aux} = \text{aux} \rightarrow \text{dir}
37- \text{no} \rightarrow \text{chave} = \text{aux} \rightarrow \text{chave}
38- \text{se} aux \rightarrow \text{pai} \rightarrow \text{esq} = \text{aux então}
39- \mid \quad \text{aux} \rightarrow \text{pai} \rightarrow \text{esq} = \text{aux} \rightarrow \text{esq}
40- \text{senão}
41- \mid \quad \text{aux} \rightarrow \text{pai} \rightarrow \text{dir} = \text{aux} \rightarrow \text{esq}
42- \text{free}(\text{aux})
43- \text{return}
```

4. Em classe, vimos uma função para preencher os campos alt (altura) de cada um dos nós de uma BST. Porém, assim como no caso do campo p (pai), o campo alt pode ser atualizado no momento da inserção. Apresente um pseudocódigo da função de inserir que atualiza os campos alt corretamente no momento da inserção.

• Resposta:

```
- Algoritmo: Inserir_com_altura(NO* arv, int x)
```

- Entrada: NO raiz da arvore e x que é o valor a ser inserido
- Saída: arvore com o valor x inserido e alterado a altura dos nós caso necessário

```
- Complexidade: O(n+h)
```

```
1- se arv == NULL então
 2- | NO^* novo = (NO^*) malloc(sizeof(NO))
 3- |
         novo \rightarrow chave = x
 4- |
         novo \rightarrow esq = NULL
 5- |
         novo \rightarrow dir = NULL
 6- | novo \rightarrow pai = NULL
 7- | novo \rightarrow altura = 1
 8- |
         return novo
 9- se x < arv \rightarrow chave então
10- | \operatorname{arv} \to \operatorname{esq} = \operatorname{inserir\_com\_altura}(\operatorname{arv} \to \operatorname{esq}, x)
         arv \rightarrow esq \rightarrow pai = arv
11- |
12- senão se x > arv \rightarrow chave então
         arv \rightarrow dir = inserir\_com\_altura(arv \rightarrow dir, x)
14- |
          arv \rightarrow dir \rightarrow pai = arv
15- senão
16- | return arv
17- alterarAltura(arv)
18- return arv
```

```
void alterarAltura(\mathbf{NO^*} arv){
    int esqAltura = Altura(arv \rightarrow esq)
    int dirAltura = Altura(arv \rightarrow dir)
    arv \rightarrow altura = 1 + \mathbf{max}(esqAltura, dirAltura)
}
```

5. Apresente o pseudocódigo de uma função ImprimeNos(r) **não-recursiva** que recebe como entrada o nó raiz r de uma BST e imprime os nós desta BST em ordem simétrica.

Dica: utilize as funções MinimoBST(r) (que retorna o nó com a menor chave na árvore) e SucessorBST(v) (que retorna o nó sucessor de v).

• Resposta:

```
Algoritmo: imprimir_interativo(NO* arv)
Entrada: NO raiz da arvore
Saída: Imprimir os NOs da arvore
```

```
Complexidade: O(n)
1- NO* aux = minimo(arv)
2- enquanto aux ≠ NULL faça
3- | cout << aux → chave << endl</li>
4- | aux = sucessor(aux)
```