

Universidade Estadual de Santa Cruz

Disciplina: Estrutura de Dados Professora: Jacqueline Midlej

Data: 14/12/2023

#### Prova 2 - GABARITO

Para as questões Q1 a Q3, utilize como elementos de um nó da árvore apenas os atributos:

- valor
- ponteiro para nó esquerdo
- ponteiro para nó direito

**Q1. (1.5 ponto)** Implemente uma função que retorne a soma das chaves de todos os nós intermediários (não folhas) de árvore binária. Não use variáveis globais. Pode ser implementada em C ou Python.

```
def soma (raiz: no)-> int:
    if raiz is None:
        return 0
    elif raiz.esq is None and raiz.dir is None:
        return 0
    else:
        return soma(raiz.dir)+soma(raiz.esq)+raiz.valor
```

**Q2.(0.5 ponto)** Escreva uma função que retorna o valor máximo em uma **árvore binária de busca**. Não use variáveis globais. Pode ser implementada em C ou Python.

```
def max (raiz: no) -> int:
    while raiz is not None and raiz.dir is not None:
        raiz=raiz.dir
    return raiz.valor
```

Q3.(0.5 ponto) Escreva uma função que retorna o valor máximo em uma árvore binária arbitrária. Não use variáveis globais. Pode ser implementada em C ou Python.

```
def maximo (raiz: no)->int:
    if raiz is None:
        return 0
    v_esq=maximo(raiz.esq)
    v_dir=maximo(raiz.dir)
    v_raiz=raiz.valor
    return max([v_esq, v_dir, v_raiz])

ou

def maximo (raiz: no)->int:
    if raiz is None:
        return 0
    v_esq=maximo(raiz.esq)
    v_dir=maximo(raiz.dir)
    v_raiz=raiz.valor

if v_esq>v_dir and v_esq>v_raiz:
```

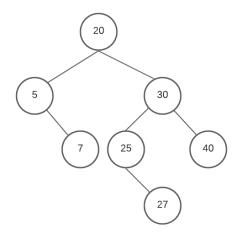
return v\_esq elif v\_dir>v\_esq and v\_dir>v\_raiz:

return v dir

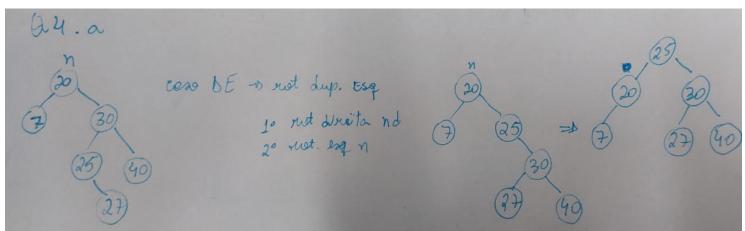
### return v\_raiz

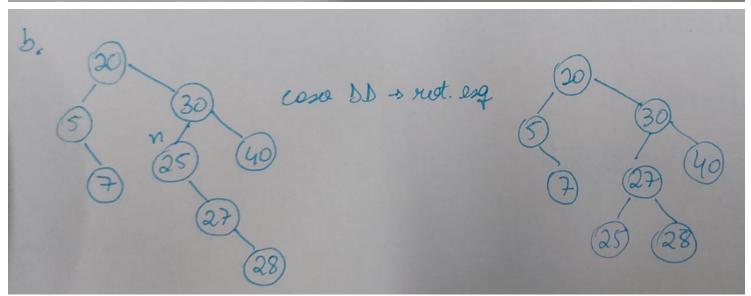
**Q4.** (2.0) Para a seguinte árvore AVL, faça o procedimento que se pede, e mostre o resultado final. Se houver necessidade de rotação, aplique e indique qual rotação foi utilizada. OBS: nas remoções usar sucessor, caso precise.

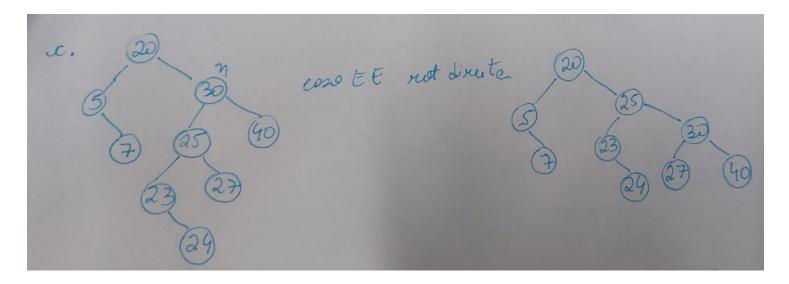
## Árvore inicial

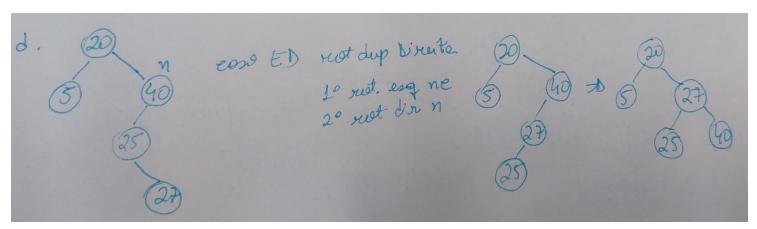


- a) A partir da árvore inicial, remover 5
- b) A partir da árvore inicial, inserir 28
- c) A partir da árvore inicial, fazer: Inserir 23; inserir 24; (nesta ordem)
- d) A partir da árvore inicial, remover 30



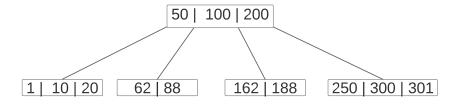






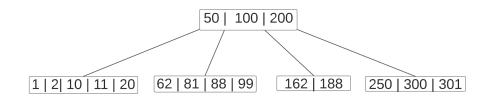
na d, esqueci de desenha o nó 7. Ele nao muda. Permanece no mesmo lugar em todas as árvores, a direita do 5.

Q5. (1.0) Seja a seguinte árvore B com t=3. Faça as inserções a seguir, e mostre o resultado final.

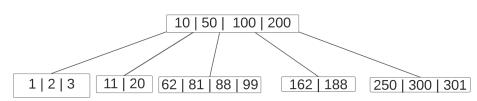


- a) Inserir nessa ordem, os elementos: 2, 99, 81, 11, 3, 24, 49, 98, 51, 500, 150
- b) A partir do resultado da letra a, inserir nesta ordem, os elementos: 77, 400, 600, 601

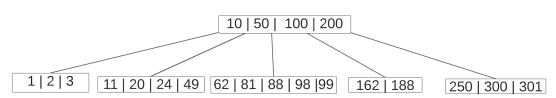
min=3-1=2 max=2\*3-1=5 a)



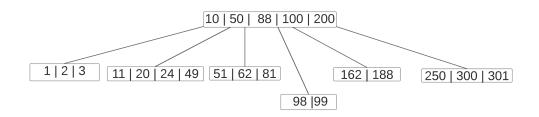
add: 3



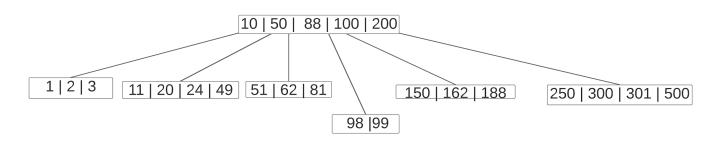
add: 24, 49, 98,

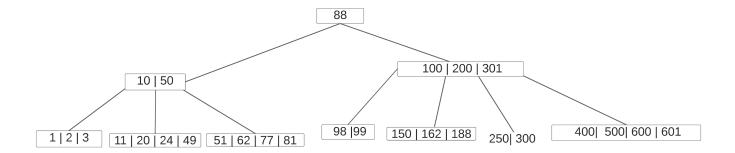


add 51,



add 500, 150





# Q6. (1.0 ponto) Escolha uma alternativa para responder: Letra A ou B. Caso escolha as duas, ficará com 0 na questão.

**A)** O método **intercalar**, do algoritmo de **merge sort**, ordena um vetor de n posições, onde os subvetores já estão ordenados. Os índices dos subvetores são: ini até meio; meio+1 até fim.

## Seja:

3. i<meio+1

i variável para percorrer a primeira metade do vetor; j a variável para percorrer a segunda metade do vetor; k a variável para percorrer o vetor auxiliar;

### Preencha os trechos da função intercalar:

```
int intercalar(int vetor[], int ini, int meio, int fim) {
    int auxiliar[MAX];
    int i = ini, j = meio + 1, k = 0;
    // intercala
    while(i <= meio && j <= fim) {
            auxiliar[k++] = vetor[j++];
        auxiliar[k++] = vetor[i++];
    // copia resto de cada subvetor
                           _) auxiliar[k++] = vetor[j++];
    while (
                          _) auxiliar[k++] = vetor[i++];
    // copia de auxiliar para vetor
    for (i = ini, k=0; i <= fim; i++, k++)
        vetor[i] = auxiliar[k];
}

    vetor[i] < vetor[i]</li>

  2. j<fim
```

- **B)** O algoritmo de **ordenação por seleção** faz as seguintes etapas:
  - 1. seleciona o primeiro elemento do vetor desordenado, (linha 5)
  - 2. busca a posição em que ele deveria estar no vetor ordenado, (linha 6)
  - 3. faz o deslocamento para frente, em 1 posição, dos elementos maiores que ele, para criar espaço para a inserção, (linha 7)
  - 4. e adiciona o elemento na posição correta (linha 8)

Esse procedimento está descrito nas linhas 5 a 8 do código a seguir. **Você deve implementar a função da etapa 3, deslocamento do subvetor.** Os parâmetros da função são: vetor, índice da posição inicial, índice da posição final. Todos os elementos nesse intervalo devem ser deslocados 1 posição para frente.

```
1 int ordenar_insercao(int vetor[], int n) {
       int i, posicao;
 2
3
       int elemento;
4 -
       for (i = 1; i < n; i++) {
           elemento = vetor[i];
5
6
           posicao = posicao_elemento(vetor, i-1, elemento);
7
           deslocar_subvetor(vetor, posicao, i-1);
           vetor[posicao] = elemento;
8
9
10 }
```

### (SLIDE DE ORDENAÇÃO)

Q7. (0.5 ponto) Para a árvore inicial da Q4, mostre o resultado dos percursos:

pós-ordem: 7, 5, 27, 25, 40, 30, 20

largura: 20, 5, 30, 7, 25, 40, 27

Extra (0.5 ponto): Indique duas variações que visam otimizar o método do bubblesort. Explique-as.

(SLIDE DE ORDENAÇÃO: 1. oscilar a ordenação com maior no final e menor no inicio. 2. verificar se já está ordenado, se não houve troca na ultima iteração)