

- 1) (2,0) *Escreva um algoritmo que efetue a seguinte tarefa: dada uma lista sequencial não ordenada com n elementos, encontrar os dois maiores elementos da lista.*

R: Uma solução é dada pelo algoritmo a seguir:

```
1  maior := L[1]
2
3  se maior > L[2]:
4      segMaior := L[2]
5  senão:
6      segMaior := maior
7      maior := L[2]
8
9  para i:= 3 até n faça:
10     se L[i] > maior:
11         segMaior := maior
12         maior := L[i]
13     senão:
14         se L[i] > segMaior:
15             segMaior := L[i]
16
17  imprimir ("Os dois maiores elementos são:", maior, "e", segMaior)
```

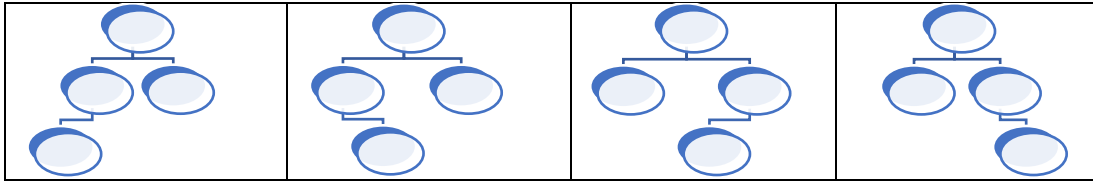
- 2) (2,0) *Seja T uma árvore binária com n nós, representada por três vetores, E , D e R , onde para cada nó i , $1 \leq i \leq n$, $E(i)$, $D(i)$ e $R(i)$ informam o índice do filho esquerdo de i , o índice do filho direito de i , e o rótulo de i , respectivamente. Além disso, a variável raiz contém o índice da raiz de T . Descreva (com palavras ou pseudo-código, como você preferir) um algoritmo que calcula o número de folhas de T . Você pode utilizar uma variável num-folhas para contar quantas folhas a árvore tem. (Suponha que esta variável está inicializada com zero.)*

R: Um nó i é folha quando não possui filhos: $E(i) = 0$ e $D(i) = 0$. Portanto, uma solução pode ser obtida pelo algoritmo abaixo que percorre os vetores E e D , somando a quantidade de nós que atendem a essa condição.

```
1  folhas := 0
2  para i := 1 até n faça
3      se E[i] = 0 e D[i] = 0 então
4          folhas := folhas + 1
5  imprimir(folhas)
```

- 3) (2,0) *Desenhe todos os formatos de árvores AVL de altura 3 que contêm um número mínimo de nós.*

R: São apresentados abaixo os formatos de AVL possíveis considerando os requisitos em questão.



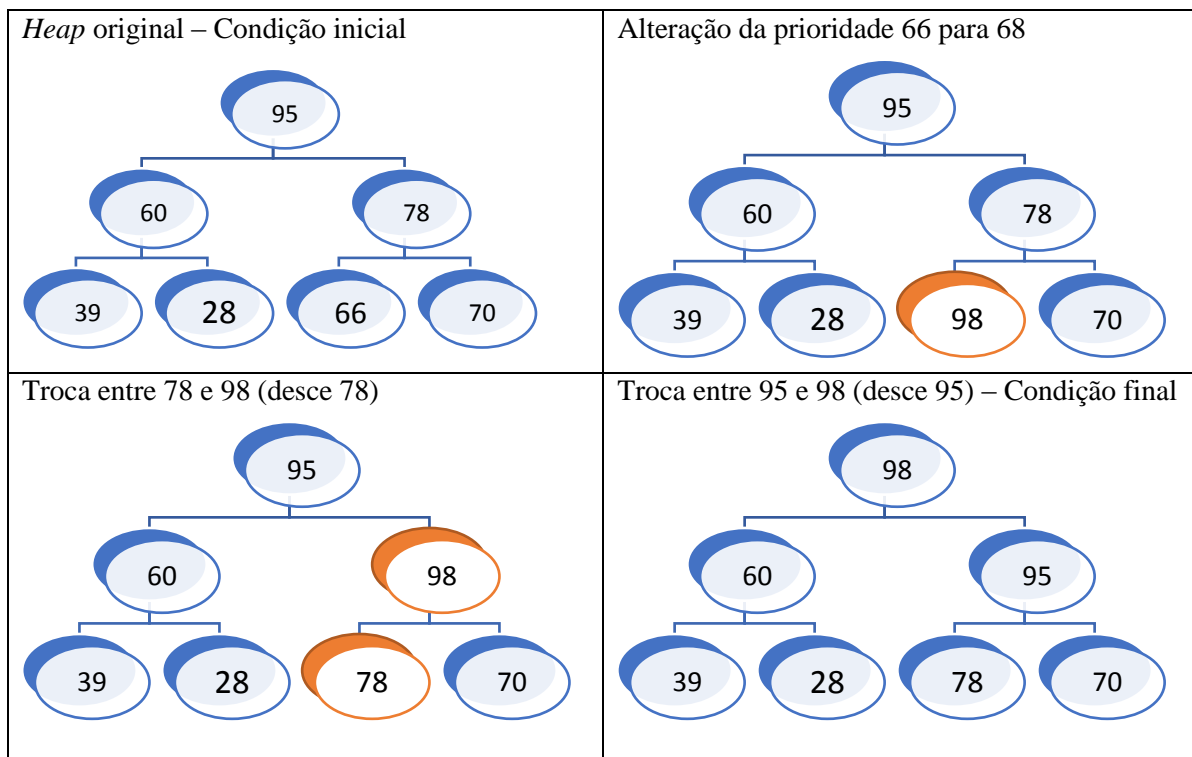
- 4) (2,0) *Explique como funciona o procedimento de aumento de prioridade em um heap, fornecendo exemplo para um heap com 7 nós. Qual a complexidade do procedimento de aumento de prioridade?*

R: O aumento de prioridade consiste em trocar as posições dos nós filhos que forem maiores que seus pais. Formalmente temos:

Seja V o nó cuja prioridade foi aumentada. Caso a prioridade do pai de V, se existir, seja menor do que a de V, trocar de posições V e o pai de V. Iterativamente, repetir esta operação, tornando V igual a seu pai, até que o nó considerado seja a raiz da árvore, ou que sua prioridade seja menor ou igual que a prioridade do seu pai.

Neste sentido, imagine que, dado o *heap* abaixo, desejamos aumentar a prioridade do nó 6, de 66 para 98. O custo de alteração das prioridades em um *heap* é, em pior caso, $O(\log n)$ e teríamos a seguinte sequência.

1	2	3	4	5	6	7
95	60	78	39	25	66	70



- 5) (2,0) *Determine uma árvore de Huffman para o seguinte conjunto de frequências: 2,2,4,4,4,8,8,16.*

R: Baseando-se nas frequências apresentadas no enunciado, podemos afirmar que temos 6 símbolos. Neste sentido, a seguinte árvore de Huffman pode ser construída.

<i>Símb.</i>	<i>Freq.</i>
S1	2
S2	2
S3	4
S4	4
S5	4
S6	8
S7	8
S8	16

