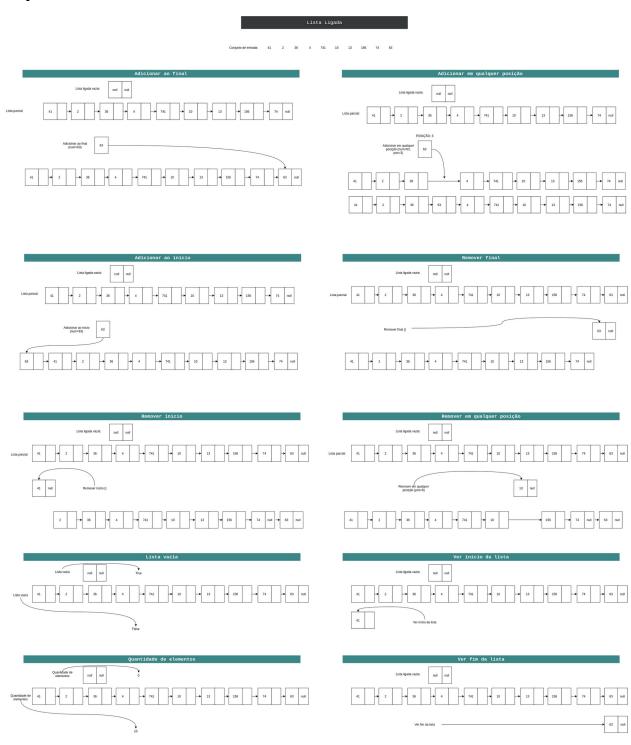
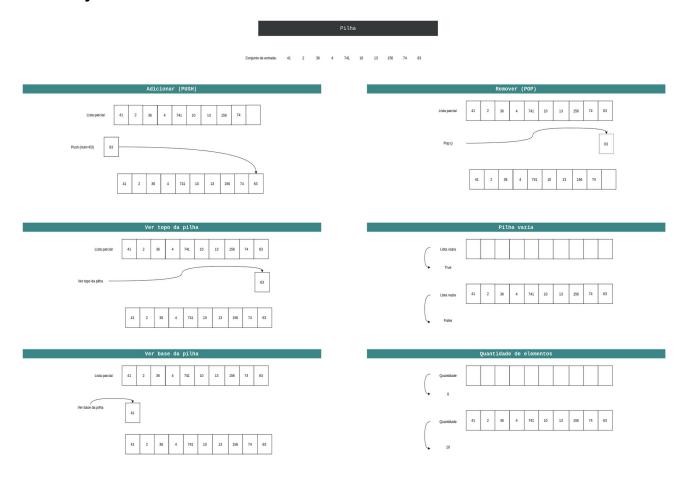
Lista Ligada

Estrutura de dados organizada de forma linear e dinâmica. Os elementos de uma lista ligada possuem uma relação de ordem, pois indicam qual é o próximo elemento. Além disso, essa estrutura é dinâmica, uma vez que a alocação de memória é feita em tempo de execução e inexiste limitação de tamanho da estrutura (a limitação é memória física).



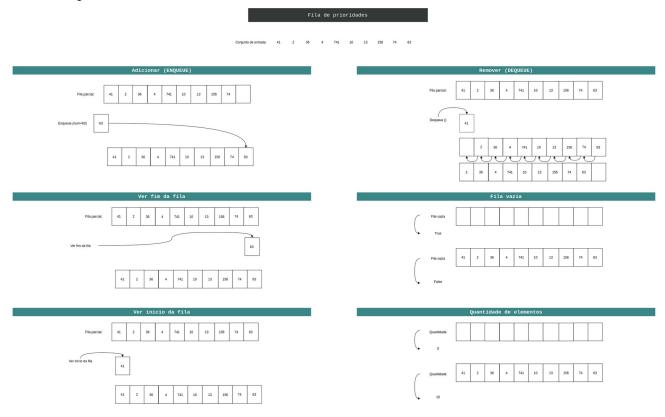
Pilha

Estrutura de dados embasada no conceito do Último que entra Primeiro que sai (LIFO). Assim, a inserção e remoção de dados dessa estrutura são realizadas em apenas uma extremidade.



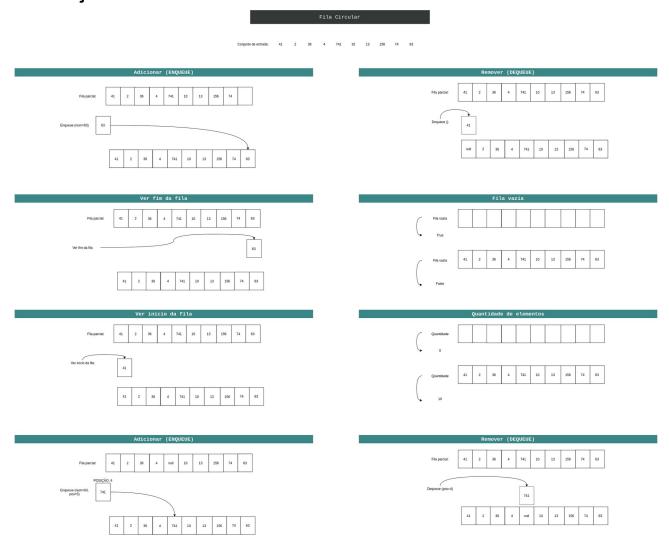
Fila de Prioridades

Estrutura de dados baseada no conceito de Primeiro que entra Primeiro que sai (FIFO). Os dados são movimentados, restritamente, apenas nas duas extremidas da estrutura, ou seja, a inserção dos elementos ocorre apenas no final da fila e a remoção no início. Em caso de remoção, todos os registros deverão ser movimentados.



Fila circular

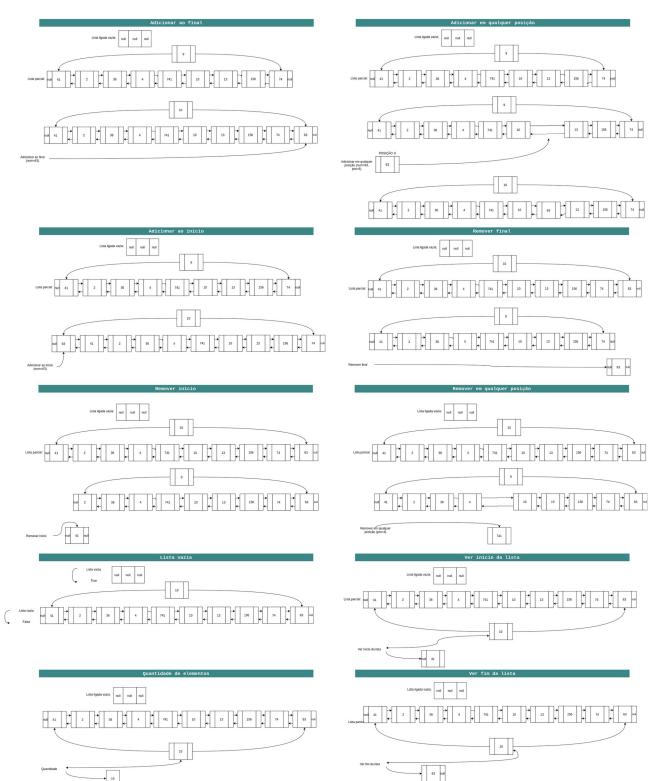
Utiliza o mesmo conceito da Fila de prioridades, entretanto, permite que qualquer elemento em uma determinada posição seja removido, assim, essa posição ficará vazia e disponível para inserçao de um novo elemento. Nessa operação, os outros registros permanecem nas suas posições e não ocorre qualquer movimentação.



Lista Duplamente Ligada

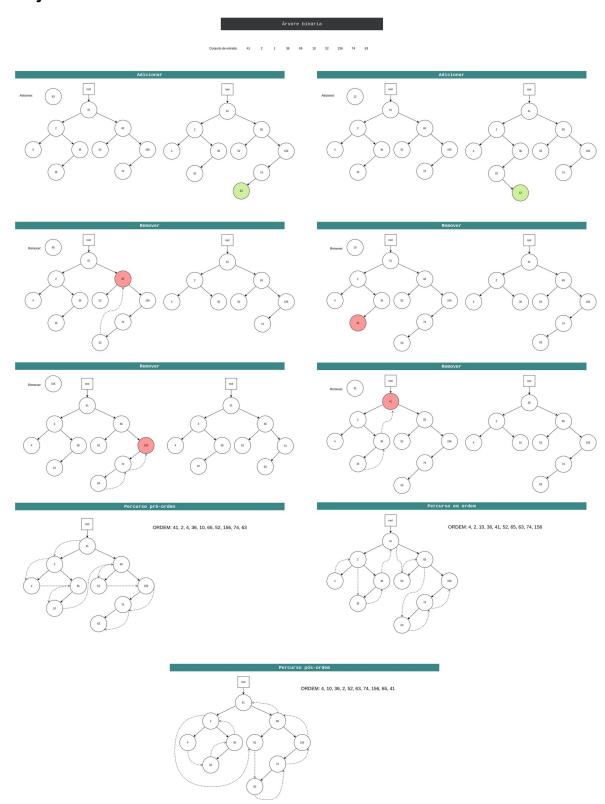
Estrutura de dados organizada de forma linear e dinâmica. Os elementos de uma lista duplamente ligada possuem uma relação de ordem, pois indicam qual é o anterior e o próximo elemento. Além disso, essa estrutura é dinâmica, uma vez que a alocação de memória é feita em tempo de execução e inexiste limitação de tamanho da estrutura (a limitação é memória física)

Conjunto de entrada: 41 2 36 4 741 10 13 156 74 6



Árvore binária

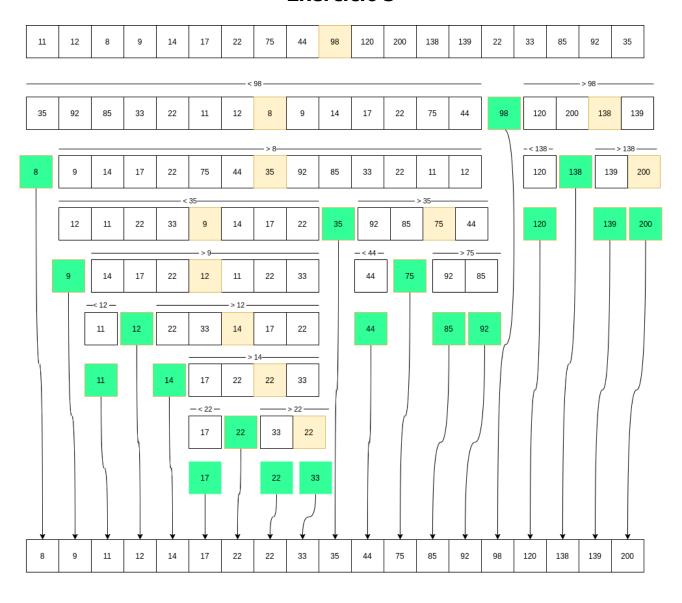
Estrutura de dados não linear, bidimensional e organizada de forma hierárquica. Cada elemento de uma árvore pode ser denominado como um nó (vértice da árvore), sendo que essa estrutura possui um ponteiro para o elemento alocado no topo da árvore, chamado de raiz. Além disso, cada nó de uma árvore possui dois ponteiros para os nós filhos, denominados esquerda e direita.

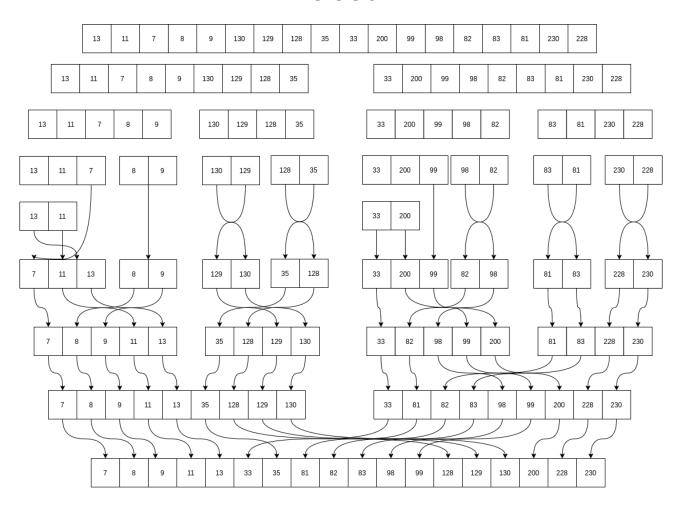


Grafos

Estrutura de dados abstrata correspondente à um conjunto de objetos (vértices) que possuem relacionamentos (arestas) entre si. Além disso, grafos podem ser considerados direcionados (caminho entre duas vértices pode acontecer em apenas uma direção) e não direcionados (caminhos entre duas vértices pode acontecer nas duas direções)

Conferir a pasta **exercicio2.**





Quick Sort:

Algoritmo de ordenação que divide a lista em duas partes de forma contínua e move os items de menor valor para um lado e os outros, de maior valor, para outro. Essa comparação para que os itens sejam alocados de acordo com o seu valor é feita a partir de um valor de referência (pivô). Assim, os itens menores que o pivô são movidos para o lado esquerdo do mesmo, enquanto aqueles maiores ou iguais são organizados à direita. Após o primeiro passo, cada metade repete esse processo continuamente até restar apenas um item no grupo.

Heap Sort:

Algoritmo que utilizada a estrutura de dados denominada heap binário que corresponde a uma árvore binária organizada em um vetor. Cada elemento inserido na estrutura é imediatamente ordenado de modo crescente ou decrescente (dependerá da escolha por um max-heap ou um min-heap) e, após as inserções, os elementos são removidos de modo sucessivo da estrutura, mantendo-se a ordem desejada e a estrutura max-heap ou min-heap.

Merge Sort:

Baseado no conceito de divisão e conquita, este algoritmo segrega o vetor em duas partes de forma contínua até separar totalmente os elementos, uma vez que um veto de apenas um elemento é considerado ordenado. Assim, logo em seguida cada elemento é comparado com o seu adjacente e esses elementos são ordenados para formarem pares de elementos. Esse processo é feito de forma contínua, comparando os pares formados anteriormente com os seus pares adjacentes e

combinando-os até que a extinção de todos os subconjuntos do vetor principal.

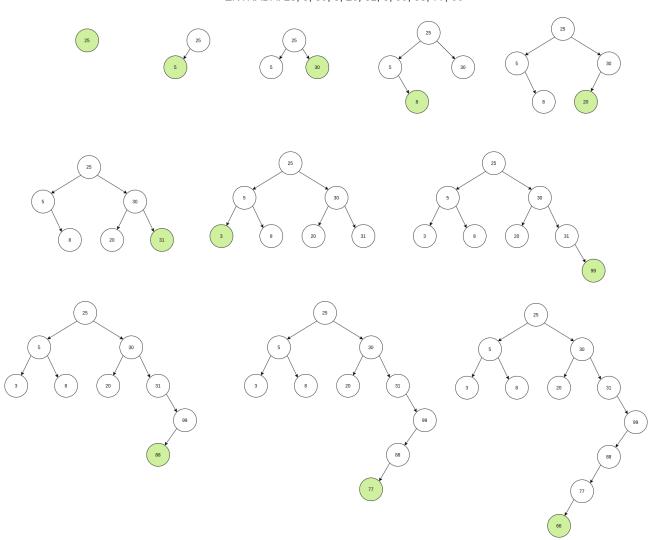
Funcionamento dos métodos:

ordenaA: este método recursivo determina as posições de início e fim que indicam os locais para a divisão do vetor em duas metades de forma contínua até que o parâmetro início seja maior ou igual que o parâmetro fim. Após duas chamadas de si mesmo, este método passa as variáveis indicativas das posições do vetor para o **ordenaB**.

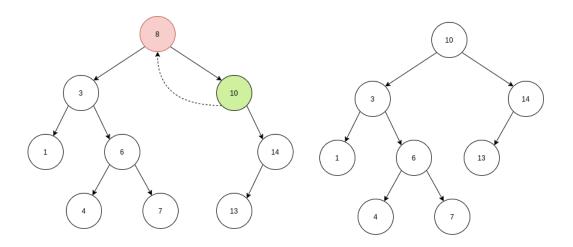
ordenaB: método para realizar as comparações dos items que estão nas posições indicadas (início, meio, meio+1 e fim) para verificar qual item é maior que outro. Feita essas comparações, os itens ordenados são combinados e alocados em um vetor auxiliar para que ao fim sejam organizados no vetor original.

Dessa forma, considerando o funcionamento dos dois métodos descritos acima, o algoritmo de ordenação corresponde ao **Merge Sort**.

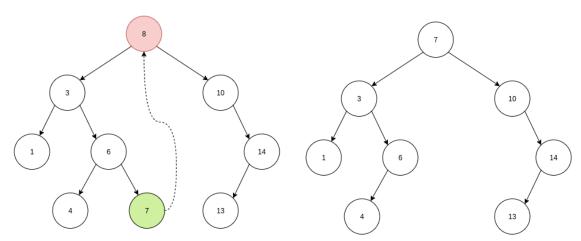
ENTRADA: 25, 5, 30, 8, 20, 31, 3, 99, 88, 77, 66



Substituição pelo menor valor do lado direito da raiz



Substituição pelo maior valor do lado esquerdo da raiz



c)

Pré-ordem

12, 4, 2, 8, 6, 16

Ordem:

2, 4, 6, 8, 12, 16

Pós-ordem:

2, 6, 8, 4, 16, 12

(**V**) A disciplina de acesso da estrutura de dados Pilha determina que o último elemento inserido no conjunto deva ser o primeiro a ser removido.

Justificativa: A estrutura de dados Pilha utiliza o conceito de Último que entra Primeiro que sai (LIFO). Assim, o último elemento inserido na estrutura será o primeiro a ser retirado, ou seja, a alteração dessa estrutura é feita apenas em uma extremidade. Portanto, a afirmação é verdadeira.

(**F**) A implementação de lista utilizando alocação sequencial dos elementos, comparada à alocação encadeada, necessita de mais espaço de armazenamento por elemento do conjunto.

Justificativa: Uma alocação encadeada corresponde a alocação da memória para a instância de um objeto. Esse objeto aponta, por meio de um endereço de memória, para o objeto seguinte alocado em outro local. Assim, uma alocação necessita de mais espaço na memória, pois os objetos estão alocados em diferentes espaços. Por outro lado, uma alocação sequencial ocupa o mesmo espaço de memória. Assim, a afirmativa está incorreta.

(**F**) A pesquisa sequencial é mais eficiente que a pesquisa binária para busca de elementos em listas ordenadas implementadas com alocação sequencial dos elementos.

Justificativa: Uma pesquisa sequencial percorrerá cada elemento até que o elemento procurado seja encontrado. Para o pior caso (caso a procura seja para o último elemento), a pesquisa percorrerá todos os elementos da lista. Por outro lado, a pesquisa binária será mais eficiente, pois o elemento procurado será comparado com o elemento central da

lista e verificará se o mesmo é maior, igual ou menor. Caso não seja igual, a comparação se repetirá para o elemento central das metades correspondentes (primeira metade caso o valor seja menor e a segunda metade caso o valor seja maior). Dessa forma, a afirmativa está incorreta, pois para uma lista ordenada uma pesquisa binária é mais eficiente.

(**V**) As estruturas de dados Pilha e Fila podem ser implementadas utilizando tanto abordagens baseadas na alocação sequencial quanto na alocação encadeada dos elementos.

Justificativa: Como essas estruturas não exigem que os elementos guardem alguma relação com os outros elementos e, além disso, por se tratarem de estruturas lineares, tanto a alocação sequencial quanto à alocação encadeada podem ser utilizados para essas estruturas. Assim, a afirmação está correta.

(**F**) A inserção de um elemento no início de uma lista duplamente encadeada implica no deslocamento dos elementos já existentes na memória.

Justificativa: A lista duplamente encadeada possui um atributo chamado head que aponta para o objeto inicial da lista. Esse objeto inicial aponta para o próximo elemento e é referenciado da mesma forma pelo seu sucessor e, caso um novo elemento seja adicionado, basta modificar as referências do objeto adicionado (aponta para o antigo primeiro elemento), e daquele que passará a ser o seu sucessor (este deverá referenciar como o seu anterior o elemento adicionado) e atualizar o head da estrutura. Dessa forma, a afirmação está incorreta, uma vez que não há necessidade de deslocar os elementos em memória.

RESPOSTA CORRETA:

C) V F F V F

RESPOSTA CORRETA:

c) Quando um novo elemento for inserido na lista é necessário que os ponteiros dos elementos envolvidos sejam atualizados, sem a necessidade de qualquer operação de deslocamento físico dos demais elementos da lista.