

Programação II

Selection Sort

A cada passo, procura o menor valor do array e o coloca na primeira posição do array. Descarta-se a primeira posição do array e repete-se o processo para segunda posição. Isso é feito para todas as posições do Array. O método selection sort é ineficiente para grande volume de dados.

Implementação Selection Sort

```
void metodoSelecao (int vet[TAM]){  
    int menor, aux;  
    for (int i = 0; i < TAM; i++){  
        menor = i;  
        for (int j = i+1; j < TAM; j++){  
            if (vet[menor] > vet[j])  
                menor = j;  
        }  
        if (i != menor){  
            aux = vet[i];  
            vet[i] = vet[menor];  
            vet[menor] = aux;  
        }  
    }  
}
```

Execução Selection Sort

Vetor a ordenar: {29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}

Primeiro passo é testar até encontrar o menor número, em seguida o valor da primeira posição é armazenado em uma variável auxiliar e o menor valor será armazenado na primeira posição, após a

troca, o valor que antes estava na primeira posição irá para a posição onde o menor valor foi encontrado.

```
aux = 29  
{29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}  
{10, 26, 20, 15, 16, 24, 29}  
aux = 26  
{10, 26, 20, 15, 16, 24, 29}  
{10, 15, 20, 26, 16, 24, 29}  
aux = 20  
{10, 15, 20, 26, 16, 24, 29}  
{10, 15, 16, 26, 20, 24, 29}  
aux = 26  
{10, 15, 16, 20, 26, 24, 29}  
{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}  
aux = 26  
{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}  
26 < 29
```

Bubble Sort

O Bubble Sort é um algoritmo de ordenação simples e popular usado para ordenar uma lista de elementos. Ele funciona comparando elementos adjacentes e trocando de posição aqueles que estão fora de ordem, percorrendo a lista várias vezes até que todos os elementos estejam em ordem crescente ou decrescente. O Bubble Sort é fácil de entender e implementar, mas

Programação II

sua eficiência é baixa, especialmente em listas grandes, devido ao alto número de comparações e trocas que podem ser necessárias.

Implementação Bubble Sort

```
void metodoBolha (int vet[TAM]){  
    int aux;  
    for (int i = 0; i < TAM; i++){  
        for (int j = 0; j < TAM-i-1; j++){  
            if (vet[j] > vet[j+1]){  
                aux = vet[j];  
                vet[j] = vet[j+1];  
                vet[j+1] = aux;  
            }  
        }  
    }  
}
```

Execução Bubble Sort

Vetor a ordenar: {29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}

26 < 29
{26, 29, 20, 15, 16, 24, 10}
20 < 29
{26, 20, 29, 15, 16, 24, 10}
15 < 29
{26, 20, 15, 29, 16, 24, 10}
16 < 29
{26, 20, 15, 16, 29, 24, 10}
24 < 29
{26, 20, 15, 16, 24, 29, 10}
10 < 29
{26, 20, 15, 16, 24, 10, 29}

Dessa forma, sabemos que o maior elemento já está posicionado na última

posição do vetor, não sendo necessário compará-lo nos próximos loops.

20 < 26
{20, 26, 15, 16, 24, 10, 29}
15 < 26
{20, 15, 26, 16, 24, 10, 29}
16 < 26
{20, 15, 16, 26, 24, 10, 29}
24 < 26
{20, 15, 16, 24, 26, 10, 29}
10 < 26
{20, 15, 16, 24, 10, 26, 29}

Nesse ponto o penúltimo elemento já está na sua posição correta, não sendo necessário compará-lo.

15 < 20
{15, 20, 16, 24, 10, 26, 29}
16 < 20
{15, 16, 20, 24, 10, 26, 29}
20 < 24 não troca
comparado com próximo 24 < 10
{15, 16, 20, 10, 24, 26, 29}

Nos próximos loops não precisaremos mais comparar as três últimas posições

20 > 10
{15, 16, 10, 20, 24, 26, 29}

Elemento 20 foi posicionado em sua posição correta

16 > 10

Programação II

{15, 10, 16, 20, 24, 26, 29}

Elemento 16 foi posicionado em sua posição correta

15 > 10

{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}

Menor elemento está posicionado na primeira posição e vetor está ordenado de forma crescente.

Insertion Sort

O método de inserção ordena o vetor utilizando a lógica de um baralho, onde o jogador vai posicionando a carta que tira da pilha do morto de acordo com as cartas que já possui em mãos, com comparações sucessivas.

Implementação Insertion Sort

```
void metodoInsercaoDireta (int vet[TAM]){  
    int aux, pos;  
  
    for (int i = 1; i < TAM; i++){  
        aux = vet[i];  
        pos = i;  
        while (pos > 0 && vet[pos-1]>aux){  
            vet[pos] = vet[pos-1];  
            pos--;  
        }  
        vet[pos] = aux;  
    }  
}
```

Execução Insertion Sort

Vetor a ordenar: **{29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}**

Inicialmente o laço externo iniciará a partir do segundo elemento, ou seja $i = 1$

{29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}

Como o $29 > 26$, os elementos serão trocados de posição, com uso de variável auxiliar

{26, 29, [20] | 15, 16, 24, 10}

O próximo elemento a ser tirado da pilha para comparação é 20, $20 < 29$, então será copiado para posição do 29 e 20 ocupará a posição do 20, em seguida feita nova comparação, $20 < 26$, portanto, 26 ocupará a posição do 20 que agora está na posição 1 do vetor

{20, 26, 29, [15] | 16, 24, 10}

O mesmo se repetirá com o 15, $29 > 15$, portanto 29 assume a posição do 29 e 15 assume posição do 29. Novo teste $26 > 15$, portanto a mesma troca ocorre com os valores, $20 > 15$, com é a última comparação, o número 15 assume a primeira posição no vetor. O estado do vetor nesse passo é a seguinte:

{15, 20, 26, 29, [16] | 24, 10}

Após sucessivas comparações validando que o 16 é menor que os valores, 29, 26 e 20 e realizando as trocas, verificado que $15 < 16$

{15, 16, 20, 26, 29, [24] | 10}

{15, 16, 20, 24, 26, 29, [10]}

{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}

Programação II

Repetindo os mesmos passos elemento por elemento, chegamos ao final do vetor ordenado.

Shell Sort

O método consiste em dividir o vetor em subvetores com base em um determinado intervalo h , e ordenar cada subvetor com base em um algoritmo de inserção. Em seguida, o tamanho do intervalo é reduzido pela metade e o processo é repetido até que o intervalo seja reduzido a 1, momento em que o vetor estará completamente ordenado.

Implementação Shell Sort

```
void metodoShellSort (int vet[TAM]){
    int intervalo, i, j, aux;
    for (intervalo = TAM/2; intervalo > 0; intervalo /= 2) {
        for (i = intervalo; i < TAM; i++) {
            aux = vet[i];
            for ([j = i; j >= intervalo && vet[j-intervalo] > aux;
                j -= intervalo]) {
                vet[j] = vet[j-intervalo];
            }
            vet[j] = aux;
        }
    }
}
```

Execução Shell Sort

Vetor a ordenar: {29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}

Definido intervalo inicial como metade do tamanho do vetor: $\text{intervalo} = \text{TAM}/2 = 7/2 = 3$

1º Passo: Gera subvetor a partir do elemento da posição 0 {29, 15, 10}

2º Passo: Troca de posições após sucessivas comparações a fim de ordenar subvetor {15, 29, 10} -> {15, 10, 29} -> {10, 15, 29}

3º Passo: Gera subvetor a partir do elemento da posição 1 {26, 16}

4º Passo: Troca de posições após sucessivas comparações a fim de ordenar subvetor {16, 26}

5º Passo: Gera subvetor a partir do elemento da posição 1 {20, 24}

6º Passo: Feito comparações e verificado subvetor já ordenado, não sendo necessário efetuar trocas {20, 24}

Definido intervalo: $\text{intervalo} = 3/2 = 1$

A partir desse ponto será aplicado inserção

7º Passo: Verificado que $16 > 10$, não sendo necessário a troca. Gera subvetor a partir do elemento da posição 2 {10, 16, 20, 15, 26, 24, 29}

8º Passo: $20 > 15$, troca de posição {10, 16, 15, 20, 26, 24, 29}

9º Passo: $16 > 15$ e $15 > 10$, troca de posição {10, 15, 16, 20, 26, 24, 29}

Programação II

10º Passo: $26 > 20$, não troca de posição
{10, 15, 16, 20, 26, 24, 29}

11º Passo: $26 > 24$, troca de posição {10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}

12º Passo: $29 > 26$, não troca de posição
{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}

Ordenação finalizada: {29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}

Heap Sort

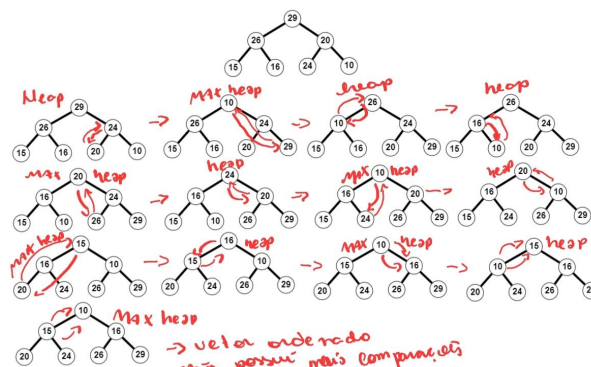
O método HeapSort ordena o vetor utilizando dois passos simples. Fase 1: Construção do Heap
Fase 2: seleção dos elementos na ordem desejada (geralmente de forma crescente).

Implementação Heap Sort

```
void metodoHeapSort (int vet[TAM]){
    int tam = TAM;
    int i = tam / 2, pai, filho, t;
    while (true) {
        if (i > 0) {
            i--;
            t = vet[i];
        } else {
            tam--;
            if (tam <= 0) return;
            t = vet[tam];
            vet[tam] = vet[0];
        }
        pai = i;
        filho = i * 2 + 1;
        while (filho < tam) {
            if ((filho + 1 < tam) && (vet[filho + 1] > vet[filho]))
                filho++;
            if (vet[filho] > t) {
                vet[pai] = vet[filho];
                pai = filho;
                filho = pai * 2 + 1;
            } else {
                break;
            }
        }
        vet[pai] = t;
    }
}
```

Execução Heap Sort

Vetor a ordenar: {29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}



1º Passo: HEAP - subárvore direita, filho > pai, realizado troca entre 20 e 24.

{29, 26, 24, 15, 16, 20, 10}

2º Passo: MAX HEAP - o nó pai é maior que qualquer um dos filhos, portanto é realizada a troca com elemento da última posição. Valor 29 chegou a sua posição correta e não será mais movido.

{ 10, 26, 24, 15, 16, 20, 29}

3º Passo: HEAP com maior elemento 26 troca com 10 pois é o maior filho **{26, 10, 24, 15, 16, 20, 29}**

4º Passo: HEAP na subárvore a esquerda, alterado 16 com 10 para que nó pai seja maior que seus filhos. **{26, 16, 24, 15, 10, 20, 29}**

5º Passo: MAX HEAP - Nó pai é maior que qualquer um dos seus filhos, portanto é

Programação II

realizado troca com penúltima posição do vetor. **{20, 16, 24, 15, 10, 26, 29}**

6º Passo: HEAP aplicado, trocado nó pai com filho a direita, $24 > 20$ **{24, 16, 20, 15, 10, 26, 29}**

7º Passo: MAX HEAP - Nó pai maior que qualquer um dos seus filhos, realizado troca com elemento da última posição não ordenada. **{10, 16, 20, 15, 24, 26, 29}**

8º Passo: HEAP - Nó pai menor que seus filhos, alterado de posição com maior filho à direita **{20, 16, 10, 15, 24, 26, 29}**

9º Passo: MAX HEAP - Nó pai maior que qualquer um dos seus filhos, realizado troca com elemento da última posição não ordenada. **{15, 16, 10, 20, 24, 26, 29}**

10º Passo: HEAP - Nó pai menor que seus filhos, alterado de posição com maior filho à esquerda **{16, 15, 10, 20, 24, 26, 29}**

11º Passo: MAX HEAP - Nó pai maior que qualquer um dos seus filhos, realizado troca com elemento da última posição não ordenada. **{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}**

12º Passo: HEAP - Nó pai menor que seus filhos, alterado de posição com maior filho à esquerda **{15, 10, 16, 20, 24, 26, 29}**

13º Passo: MAX HEAP - Nó pai maior que qualquer um dos seus filhos, realizado troca com elemento da última posição não ordenada, não tendo mais elementos para comparação, vetor já está ordenado :D

{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}

Merge Sort

O Merge Sort é um algoritmo de ordenação eficiente que segue a abordagem "dividir para conquistar". Ele divide uma lista desordenada em n sublistas, cada uma contendo um elemento, e depois repete o processo até que todas as sublistas tenham apenas um elemento. Então, ele as junta novamente em ordem crescente, comparando os elementos das sublistas. O processo de "mesclagem" é realizado recursivamente, até que a lista inteira esteja ordenada.

Implementação Heap Sort

```
void metodoMergeSort(int vet[], int inicio, int fim) {  
    if (inicio < fim) {  
        int meio = (inicio + fim) / 2;  
        metodoMergeSort(vet, inicio, meio);  
        metodoMergeSort(vet, meio + 1, fim);  
        mesclar(vet, inicio, meio, fim);  
    }  
}
```

Programação II

```
void mesclar(int vet[], int inicio, int meio, int fim) {
    int tam = fim - inicio + 1;
    int *vet_aux = (int *) malloc(tam * sizeof(int));
    int i = inicio, j = meio + 1, k = 0;

    for (k = 0; k < tam; k++) {
        if (i > meio) {
            vet_aux[k] = vet[j++];
        } else if (j > fim) {
            vet_aux[k] = vet[i++];
        } else if (vet[i] < vet[j]) {
            vet_aux[k] = vet[i++];
        } else {
            vet_aux[k] = vet[j++];
        }
    }

    for (k = 0; k < tam; k++) {
        vet[inicio + k] = vet_aux[k];
    }

    free(vet_aux);
}
```

Execução Merge Sort

Vetor a ordenar: **{29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}**

1º Passo: Dividir o vetor em subvetores menores ao meio.

{29, 26, 20, 15} {16, 24, 10}

2º Passo: Dividir novamente o subvetor ao meio:

{29, 26} {20, 15}

3º Passo: Dividir novamente os subvetores ao meio

{29} {26}

4º Passo: Uma matriz de comprimento 1 não pode ser dividida, realizar mesclagem em ordem

{26, 29}

5º Passo: Selecionar subvetor à direita **{20, 15}**

6º Passo: Dividir novamente os subvetores ao meio

{20} {15}

7º Passo: Uma matriz de comprimento 1 não pode ser dividida, realizar mesclagem em ordem

{15, 20}

8ª Passo: Comparar e selecionar o menor valor na primeira posição dos dois subvetores, e então inserir subvetor primeiro e logo em seguida o subvetor de maior peso (à esquerda)

{15, 20, 26, 29}

9º Passo: Selecione o subvetor a direita

{16, 24, 10}

10º Passo: Divida-o. **{16, 24} {10}**

11º Passo: Dividido novamente **{16} {24}**

12º Passo: Como **16 < 24**, os elementos são inseridos de forma **{16, 24}**

13º Passo: Selecionado próximo subvetor {10}, não é necessário mais divisões pois o tamanho já é mínimo

14º Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles **{10}**

Programação II

15° Passo: Reinserido subvetor restante
{10, 16, 24}

16° Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles **{10}**

17° Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles {15} na próxima posição disponível **{10, 15}**

18° Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles **{16}** na próxima posição disponível **{10, 15, 16}**

19° Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles **{20}** na próxima posição disponível **{10, 15, 16, 20}**

20° Passo: Comparado e selecionado primeiro elemento de cada subvetor, reinserido o menor dentre eles **{24}** na próxima posição disponível **{10, 15, 16, 20, 24}**

21° Passo: Como subvetor à direita ficou vazio, é inserido todos os elementos do vetor restante sem necessário mais comparações pois já está ordenado. **{10, 15, 16, 20, 24, 26}**

22° Passo: Como subvetor à direita ficou vazio, é inserido todos os elementos do vetor restante sem necessário mais comparações pois já está ordenado. **{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}**

23° Passo: Vetor ordenado: **{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}**

Quick Sort

O Quicksort é um algoritmo de ordenação muito utilizado por sua eficiência, sendo capaz de ordenar grandes quantidades de dados em pouco tempo. Ele utiliza a técnica de dividir para conquistar, que consiste em dividir o problema em subproblemas menores, resolvê-los e combiná-los para obter a solução final.

O algoritmo funciona da seguinte forma: escolhe-se um elemento como pivô, que é usado para particionar o vetor em duas partes, uma com elementos menores que o pivô e outra com elementos maiores. Essa etapa é repetida recursivamente em cada subvetor até que todos estejam ordenados. O pivô pode ser escolhido de diferentes formas, como o primeiro elemento do vetor, o último ou um elemento aleatório.

Implementação Heap Sort

Programação II

```
void metodoQuickSort (int vet[], int inicio, int fim) {
    int aux, i, j, pivo;
    i = inicio; j = fim;
    pivo = vet[(i + j) / 2];
    do {
        while (vet[i] < pivo) i++;
        while (vet[j] > pivo) j--;
        if (i <= j) {
            aux = vet[i];
            vet[i] = vet[j];
            vet[j] = aux;
            i++;
            j--;
        }
    } while (i <= j);
    if (j > inicio) metodoQuickSort(vet, inicio, j);
    if (i < fim) metodoQuickSort(vet, i, fim);
}

void startaQuick(int vet [], int tam) {
    metodoQuickSort (vet, 0, tam - 1);
}
```

Execução Quick Sort

Vetor a ordenar: **{29, 26, 20, 15, 16, 24, 10}**

1º Passo: Selecionado posição central como pivô **{29, 26, 20, [15], 16, 24, 10}**

2º Passo: Pivô trocado de posição com elemento da última posição **{29, 26, 20, 10, 16, 24, 15}**

3º Passo: Particionar subvetor **{*29, 26, 20, 10, 16, *24, 15}**

4º Passo: Movido o limite esquerdo para direito até atingir um valor maior ou igual ao pivô **{*29, 26, 20, 10, 16, *24, 15}**

5º Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou encontrar um valor menor que o pivô **{*29, 26, 20, 10, *16, 24, 15}**

6º Passo: Movido a esquerda **{*29, 26, 20, *10, 16, 24, 15}**

7º Passo: Realizado troca de valores **{*10, 26, 20, *29, 16, 24, 15}**

8º Passo: Movido à direita **{10, *26, 20, *29, 16, 24, 15}**

9º Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou encontrar um valor menor que o pivô **{10, *26, 20, *29, 16, 24, 15}**

10º Passo: Movido à esquerda **{10, *26, *20, 29, 16, 24, 15}**

11º Passo: Movido à esquerda **{10, *26, 20, 29, 16, 24, 15}**

12º Passo: Movido à esquerda, limites se cruzaram, isso significa que todos os elementos à esquerda do limite esquerdo são menores que o pivô e todos os elementos à direita são maiores ou iguais ao pivô. **{*10, *26, 20, 29, 16, 24, 15}**

13º Passo: Movido pivô para posição final **{10, 15, 20, 29, 16, 24, 26}**

14º Passo: Chamado novamente quicksort na subvetor à direita **{10, 15, 20, 29, 16, 24, 26}**

Programação II

15° Passo: Novo pivô definido como 16 **{10, 15, 20, 29, [16], 24, 26}**

16° Passo: Movido pivô para o final **{10, 15, 20, 29, 26, 24, 16}**

17° Passo: Particionar subvetor **{10, 15, 20*, 29, 26, 24*, 16}**

18° Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou encontrar um valor menor que o pivô **{10, 15, 20*, 29, 26, 24*, 16}**

19° Passo: Movido à esquerda **{10, 15, 20*, 29, *26, 24, 16}**

20° Passo: Movido à esquerda **{10, 15, 20*, *29, 26, 24, 16}**

21° Passo: Movido à esquerda **{10, 15, 20*, 29, 26, 24, 16}**

22° Passo: Movido à esquerda, limites se cruzaram, isso significa que todos os elementos à esquerda do limite esquerdo são menores que o pivô e todos os elementos à direita são maiores ou iguais ao pivô.

{10, 15, 20*, 29, 26, 24, 16}

23° Passo: Movido pivô para posição final **{10, 15, 16, 29, 26, 24, 20}**

24° Passo: Chamado subvetor a sublista à direita e selecionado 26 como pivô **{10, 15, 16, 29, [26], 24, 20}**

25° Passo: Movido pivô para o final **{10, 15, 16, 29, 20, 24, 26}**

26° Passo: Particionar subvetor **{10, 15, 16, *29, 20, *24, 26}**

27° Passo: Movido o limite esquerdo para direito até atingir um valor maior ou igual ao pivô **{10, 15, 16, *29, 20, *24, 26}**

28° Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou encontrar um valor menor que o pivô **{10, 15, 16, *29, 20, *24, 26}**

29° Passo: Trocado valores **{10, 15, 16, *24, 20, *29, 26}**

30° Passo: Movido o limite esquerdo para direito até atingir um valor maior ou igual ao pivô **{10, 15, 16, *24, 20, *29, 26}**

31° Passo: Movido para direita **{10, 15, 16, 24, *20, *29, 26}**

32° Passo: Movido para direita **{10, 15, 16, 24, 20, *29, 26}**

33° Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou

Programação II

encontrar um valor menor que o pivô **{10,**

15, 16, 24, 20, *29, 26}

34° Passo: Movido à esquerda **{10, 15, 16,**

24, *20, *29, 26}

35° Passo: Movido à esquerda, limites se cruzaram, isso significa que todos os elementos à esquerda do limite esquerdo são menores que o pivô e todos os elementos à direita são maiores ou iguais ao pivô.

{10, 15, 16, 24, *20, *29, 26}

36° Passo: Movido pivô para posição final

{10, 15, 16, 24, 20, 26, 29}

37° Passo: Chamado novamente quicksort na subvetor à esquerda e selecionado 24 como pivô **{10, 15, 16, [24],**

20, 26, 29}

38° Passo: Movido pivô para final **{10, 15,**

16, 20, 24, 26, 29}

39° Passo: Particionar subvetor **{10, 15, 16,**

***20, 24, 26, 29}**

40° Passo: Movido à direita **{10, 15, 16, *20,**

***24, 26, 29}**

41° Passo: Movido o limite direito para esquerda até cruzar o limite esquerdo ou encontrar um valor menor que o pivô **{10,**

15, 16, *20, *24, 26, 29}

42° Passo: Movido à direita, limites se cruzaram, isso significa que todos os elementos à esquerda do limite esquerdo são menores que o pivô e todos os elementos à direita são maiores ou iguais ao pivô. **{10, 15, 16, *20, *24, 26,**

29}

43° Movido pivô para final (sua posição atual) **{10, 15, 16, 20, 24, 26, 29}**

44° Subvetor à esquerda e sublista à direita ordenadas **{10, 15, 16, 20, 24, 26,**

29}