Tópicos de Programação

Arthur Casals (arthur.casals@usp.br)

IME - USP

Aula 3:

- Fundamentos de Estruturas de Dados

- > Formas de se expressar um algoritmo:
 - Narrativa
 - Pseudocódigo
 - Fluxograma

Como diminuir a complexidade do problema a ser resolvido?

- > Dividir para conquistar
- > Planejamento reverso

- > Dividir para conquistar:
 - Dividir o problema original em problemas menores
 - Re-dividir os problemas menores, caso seja necessário
 - Analisar a estrutura final para garantir a coerência do problema original

- > Dividir para conquistar:
 - Algumas vezes, um problema é composto por instâncias menores do mesmo problema. Tais problemas possuem estrutura recursiva.
 - Algumas vezes, a solução de um problema envolve a repetição de um mesmo processo, até que uma certa condição seja atingida. Esta característica é chamada de *iteratividade*.

- > Dividir para conquistar:
 - Programação dinâmica: recursividade + tabela
 - Ideia: ao invés de resolver um problema de forma recursiva,
 resolver instâncias menores do mesmo problema e armazenar
 os resultados obtidos em uma tabela, de forma que possam ser
 utilizados posteriormente.

- > Planejamento reverso:
 - Identificar o resultado desejado
 - Identificar os dados de entrada
 - Estabelecer o processo que transforma os dados de entrada no resultado desejado
 - Analisar a estrutura final para garantir a coerência do problema original

- > Metodologia para a construção de algoritmos:
 - Entender o problema inicial;
 - Quebrar o problema inicial em problemas menores, se possível;
 - Identificar entradas e saídas;
 - Determinar o que deve ser feito para cada problema;
 - Construir um esboço do algoritmo;
 - Executar o algoritmo, verificando se para cada entrada a saída esperada é obtida.

> Estrutura de dados: no contexto de programação, referese à organização e representação de informações utilizada para se obter abstração e eficiência no processo computacional.

Fundamentos de estruturas de dados Motivação:

- Algoritmos: técnicas para resolver problemas computacionais (metodologia para solução de problemas, busca, ordenação, etc.)
- > <u>Estruturas de dados</u>: permitem que algoritmos manipulem informações eficientemente

Estruturas de dados possuem:

- > Diferentes representações;
- > Diferentes finalidades;
- › Diferentes implementações

Implementações:

- > Determinam os tipos de dados armazenados;
- Determinam como a estrutura será armazenada em memória

Sobre a memória do computador:

- É como um grande estacionamento de carros, com vagas numeradas e de tamanho único
- > Estruturas de dados utilizam este conceito em sua implementação

Sobre a memória do computador:

0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0x08	0x09	0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F

Sobre a memória do computador:

0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0x08	0x09	0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F

Estruturas de dados:

- > Listas lineares (arrays)
- > Listas ligadas
- > Pilhas
- > Filas
- > Grafos
- Arvores

Estruturas de dados:

- Listas lineares (arrays)
- > Listas ligadas
- > Pilhas
- > Filas
- > Grafos
- Arvores

Listas lineares (arrays):

- Coleção de dados armazenados em espaços de memória contínuos
- > Possui: tamanho e início
- > Objetivo: agrupar dados do mesmo tipo
- > Representação: espaços contínuos, numerados (*indexados*)

Listas lineares (arrays):

- > Exemplo: imagine uma lista com seis posições. Então:
 - Tamanho: 6
 - Início: posição 0*

*Indexação: ao longo do curso, usaremos posição inicial = 0

Listas lineares (arrays):

> Exemplo: imagine uma lista com seis posições. Então:

0	1	2	3	4	5		
0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07

Listas lineares (arrays):

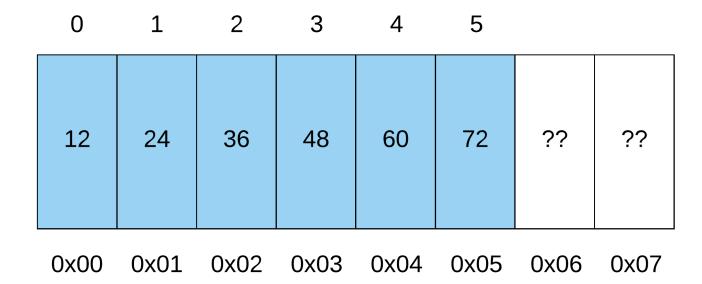
- > Como fica essa lista em C?
 - $int array1 = \{12, 24, 36, 48, 60, 72\}$

Listas lineares (arrays):

- > Como fica essa lista em C?
 - $int batatinha[] = \{12, 24, 36, 48, 60, 72\}$
 - int: define o tipo dos dados na lista
 - []: identifica "batatinha" como uma lista linear
 - Cada elemento da lista pode ser acessado através do referenciamento sua posição: batatinha[2] acessa o número 36

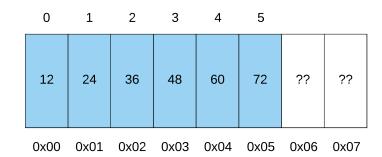
Listas lineares (arrays):

> Como batatinha está na memória?



Listas lineares (arrays):





- Ao ser alocada em memória, a lista ocupa um espaço aleatório
- A referência aos elementos da lista é feita através de posição na lista. Posição na lista não é posição em memória!
- O tamanho de um array é sempre fixo
- Algumas operações podem custar caro!

Listas lineares (arrays):

> Outro exemplo:

```
int pamonha[] = {7, 14, 21, 28, 35, 42};
int primeiroElemento = pamonha[0]; //7
int terceiroElemento = pamonha[2]; //21
int quintoMaisSegundo = pamonha[4] + pamonha[1]; //49
```

Listas lineares (arrays):

> Outro exemplo:

```
char vogais[] = {'a', 'e', 'i', 'o', 'u'};
char primeiroElemento = vogais[0]; //a
char terceiroElemento = vogais[2]; //i
char quintoMaisSegundo = vogais[4] + vogais[1]; //??
```

Listas lineares (arrays):

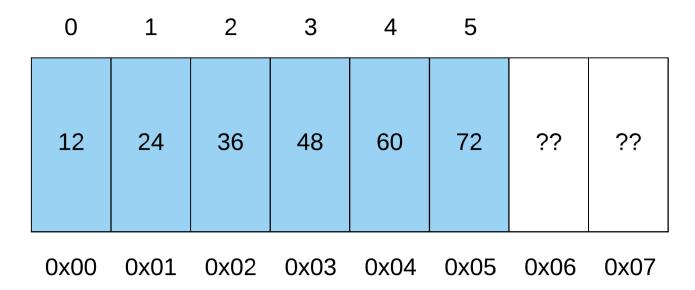
- > Operações com algoritmos:
 - Como inserir elementos de forma ordenada?
 - Como remover elementos e ainda assim manter a ordem?
 - Como trocar elementos de posição?

Listas lineares (arrays):

- > Inserção de elementos de forma ordenada:
 - Se a ordem deve ser mantida e o tamanho da lista é fixa, como fazer para inserir um novo elemento?
 - Ao se inserir um novo elemento, como garantir a ordenação geral?

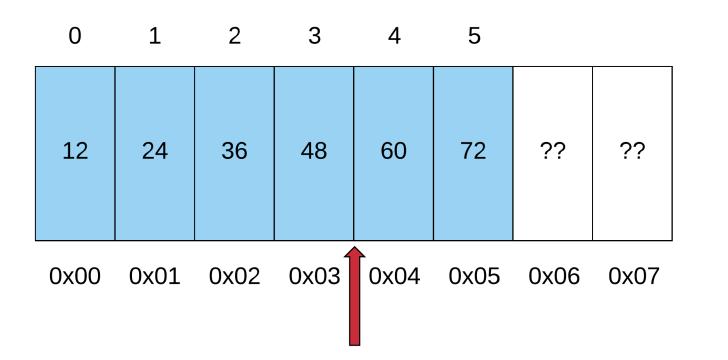
Listas lineares (arrays):

> Inserção de elementos de forma ordenada: batatinha



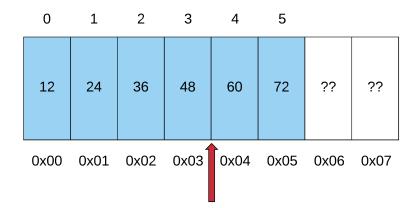
Listas lineares (arrays):

> Objetivo: inserir o número 55 ordenadamente



Listas lineares (arrays):

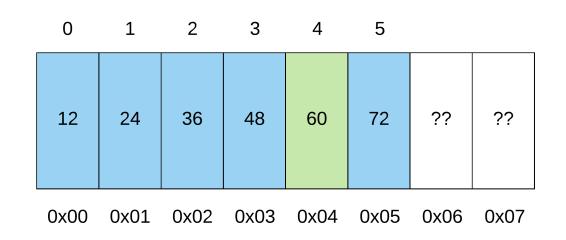
- > Algoritmo:
 - 1. Achar a posição correta de inserção
 - 2. "Abrir espaço"
 - 3. Inserir o elemento desejado



Listas lineares (arrays):

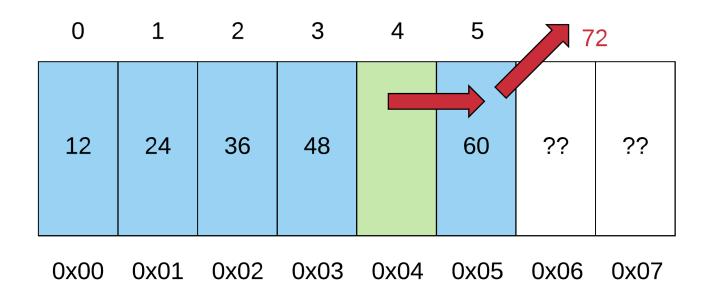
Retorna(posição);

1. Achar a posição correta de inserção:



Listas lineares (arrays):

2. Abrir espaço:



Listas lineares (arrays):

2. Abrir espaço:

```
posição = 4;
```

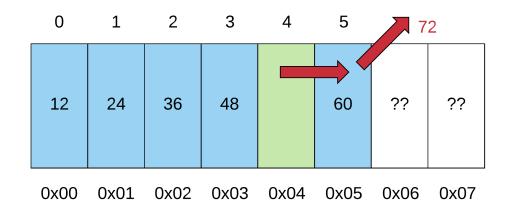
x = tamanho - 1;

Enquanto x > posição:

batatinha[x] = batatinha[x-1];

$$x = x - 1;$$

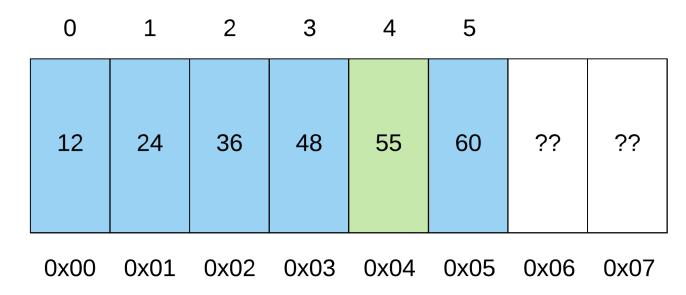
Fim do Enquanto



Listas lineares (arrays):

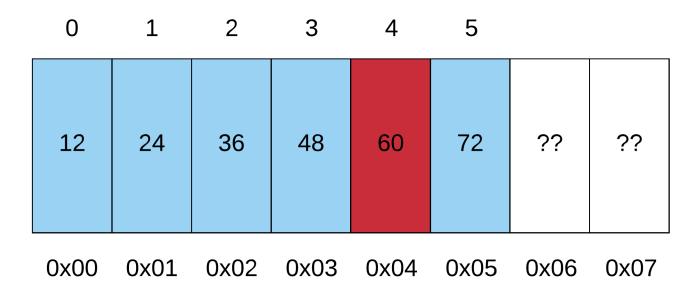
3. Inserir elemento desejado:

batatinha[4] = 55;



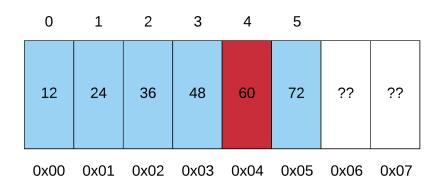
Listas lineares (arrays):

> Remoção de elementos mantendo ordenação: batatinha



Listas lineares (arrays):

Algoritmo:



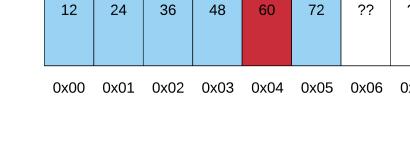
- 1. Achar o elemento a ser removido
- 2. Deslocar os elementos posteriores para a esquerda

Listas lineares (arrays):

1. Achar o elemento a ser removido:

```
elemento = 60;
```

posição = 0;



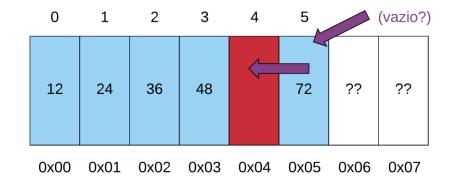
Enquanto (batatinha[posição] != elemento) e posição < tamanho posição = posição + 1;

Fim do Enquanto

Retorna posição;

Listas lineares (arrays):

1. Deslocar os outros elementos:



Enquanto posição < tamanho

batatinha[posição] = batatinha[posição + 1];

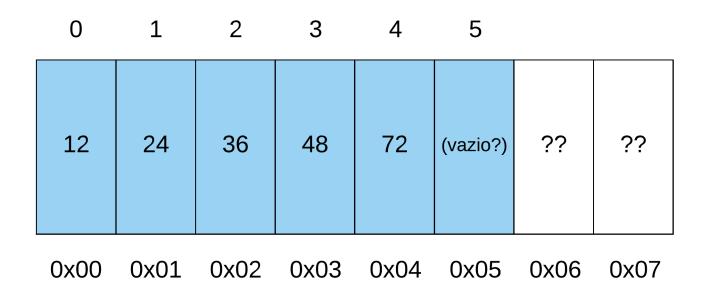
posição = posição + 1;

Fim do Enquanto

batatinha[posição] = (vazio?);

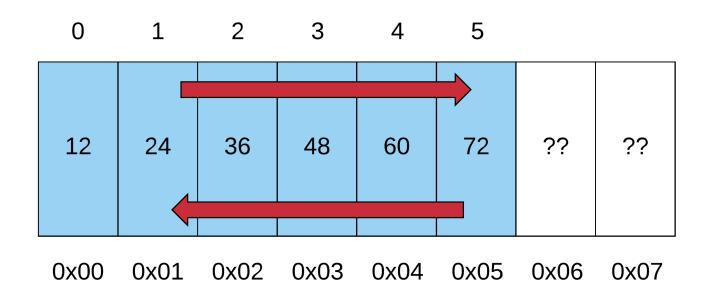
Listas lineares (arrays):

> Remoção de elementos mantendo ordenação: batatinha



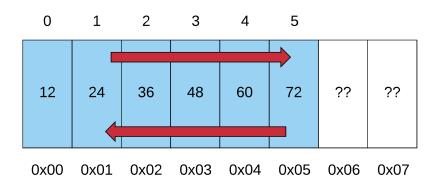
Listas lineares (arrays):

> Trocar elementos de posição: batatinha



Listas lineares (arrays):

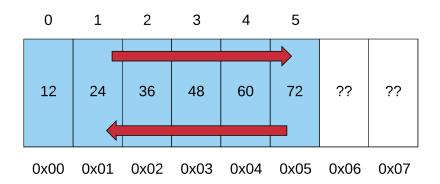
> Algoritmo:



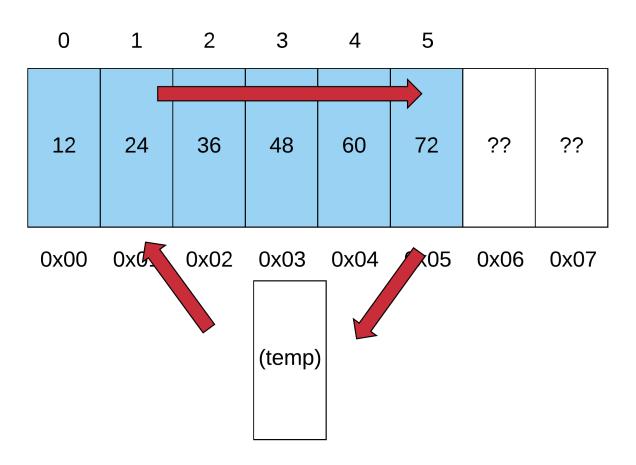
- 1. Achar a posição do primeiro elemento
- 2. Achar a posição do segundo elemento
- 3. Trocar os elementos de lugar

> Achando as posições:

```
posição24 = -1;
posição72 = -1;
De i = 0 até i = tamanho-1
      se batatinha[i] = 24
                posição24 = i;
      se batatinha[i] = 72
                posição72 = i;
      i = i + 1;
Fim
Retorna(posição24, posição72);
```



> Trocando os elementos:

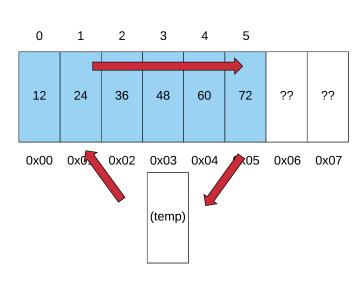


> Trocando os elementos:

temp = batatinha[posição72];

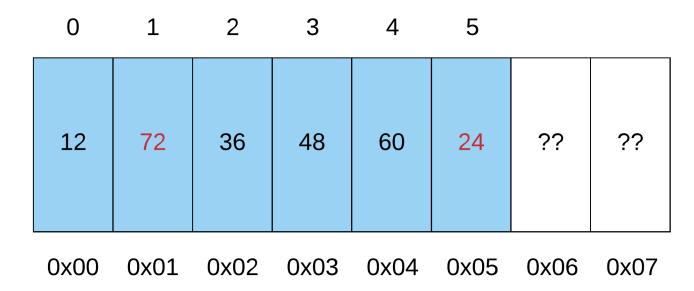
batatinha[posição72] = batatinha[posição24];

batatinha[posição24] = temp;

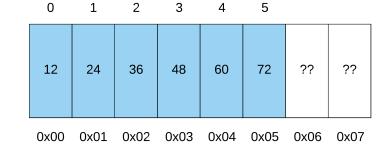


Listas lineares (arrays):

> Trocar elementos de posição: batatinha



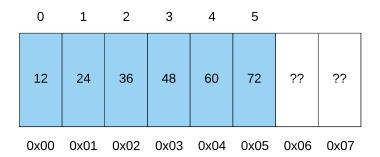
Listas lineares (arrays):



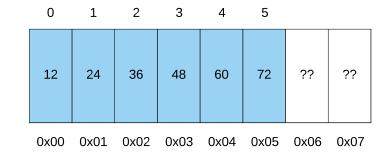
- > Voltando às considerações:
 - Operações que envolvem ordenação custam caro
 - Operações que envolvem busca também custam caro

Listas lineares (arrays):

- > Voltando às considerações:
 - ...então, pra que serve um array?



Listas lineares (arrays):



- > Vantagens:
 - Acesso aos elementos via posicionamento é rápido
 - Ao ocupar um espaço fixo na memória, maximiza eficiência de operações que envolvem *caching* (exemplo: multiplicação de matrizes)