

Algoritmos e Estrutura de Dados II

Pilha, Fila e Lista (Alocação Estática)

prof. Frederico Santos de Oliveira

Universidade Federal de Mato Grosso
Instituto de Engenharia



Roteiro

- 1 Objetivos
- 2 Referências bibliográficas
- 3 Introdução
- 4 Implementação Estática
 - Pilhas
 - Filas
 - Listas
- 5 Conclusão

Objetivos

Esta aula tem como objetivos:

- 1 Apresentar os conceitos básicos sobre filas, pilhas e listas;
- 2 Explicitar as diferenças, vantagens e desvantagens de cada um;
- 3 Exemplificar os algoritmos por meio de pseudo-códigos.

Referências bibliográficas

Introdução

- As estruturas de dados são formas de distribuir e relacionar os dados disponíveis, de modo a tornar mais eficientes os algoritmos que manipulam esses dados;
- Quando o programador cria um algoritmo para solucionar um problema, ele também cria uma estrutura de dados que é manipulada pelo algoritmo.

Introdução

- A escolha de uma determinada estrutura pode afetar substancialmente a quantidade de área de armazenamento requerida para o processamento bem como o tempo deste processamento;
- É, portanto, de grande importância o estudo de diferentes estruturas que possam ser utilizadas eventualmente na resolução de um problema, de forma a simplificar a sua implementação prática.

Implementação Estática Pilhas

Pilhas

Pilha

Segundo ??), uma pilha é uma lista linear em que todas as inserções, retiradas e todos os acessos são feitos em apenas um extremo da lista.

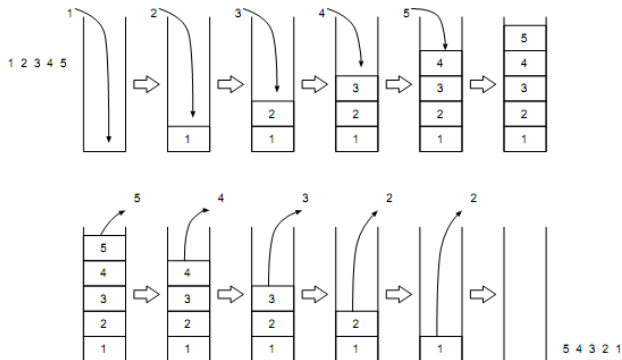
- Adotam a política **LIFO** (Last In, First Out) para manipulação de elementos;
- Inserções e retiradas são realizadas no topo.



Pilhas - Aplicações

- Ideal para estruturas aninhadas (verificação de parênteses, controle de sequências de subprogramas e etc.);
- Armazenar histórico de ações realizadas (páginas visitadas em um navegador, controle de desfazer/refazer em um editor de textos);
- Utilizadas para implementar a recursividade (pilha de recursão).

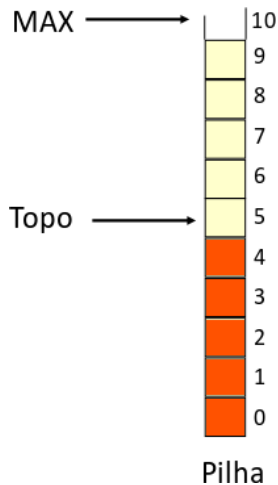
Operações com pilhas



Pilhas - Operações básicas

- 1 CriaPilhaVazia(S)
- 2 PilhaVazia(S)
- 3 Empilha(S, x)
- 4 Desempilha(S)

Pilhas - Implementação com arranjo



Pilhas - Implementação com arranjo

Algoritmo 1: CriaPilhaVazia

Entrada: Pilha S

```
1 início  
2    $S.topo \leftarrow 0$ 
```

Algoritmo 2: PilhaVazia

Entrada: Pilha S

Saída: Booleano informando se S está vazia

```
1 início  
2   se  $(S.topo = 0)$  então  
3     retorna Verdadeiro  
4   senão  
5     retorna Falso
```

Adaptado de ??) e ??).

Pilhas - Implementação com arranjo

Algoritmo 3: Empilhar

Entrada: Pilha S , item x a ser empilhado

```
1 início
2   se ( $S.topo = S.tamanhoMáximo$ ) então
3     Erro overflow: pilha cheia.
4   senão
5      $S.itens[S.topo] \leftarrow x$ 
6      $S.topo \leftarrow S.topo + 1$ 
```

Adaptado de ??) e ??).

Pilhas - Implementação com arranjo

Algoritmo 4: Desempilhar

Entrada: Pilha S

Saída: Elemento desempilhado

```
1 início
2   se  $(PilhaVazia(S))$  então
3     retorna underflow: pilha vazia.
4   senão
5      $x \leftarrow S.itens[S.topo - 1]$ 
6      $S.topo \leftarrow S.topo - 1$ 
7     retorna  $x$ 
```

Adaptado de ??) e ??).

Implementação Estática Filas

Filas

Fila

De acordo com ??), uma fila é uma lista linear em que todas as inserções são realizadas em um extremo da lista, e todas as retiradas e acessos são realizados no outro extremo da lista.

- Adotam a política **FIFO** (First In, First Out) para manipulação de elementos;
- Inserções são realizadas no final da fila;
- Remoções são realizadas no início da fila.



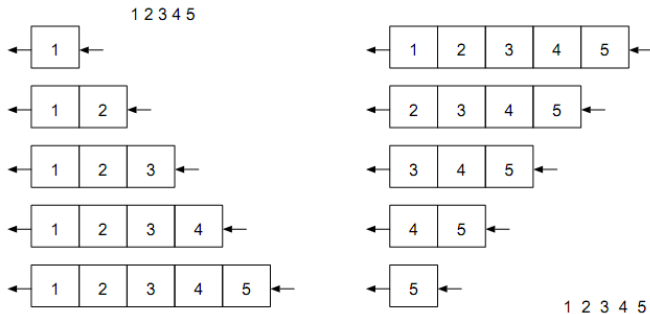
Filas - Aplicações

- Alocação de recursos para impressão de documentos em uma impressora;
- Atendimento de processos requisitados ao sistema operacional;
- Ordenação do encaminhamento de pacotes em um roteador;
- Buffer para gravação de dados em mídia.

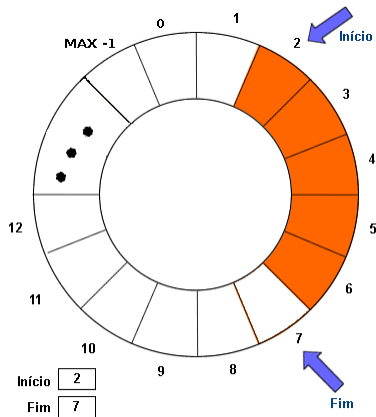
Filas - Operações básicas

- 1 CriaFilaVazia(Q)
- 2 FilaVazia(Q)
- 3 Enfileira(Q, x)
- 4 Desenfileira(Q)

Funcionamento de filas

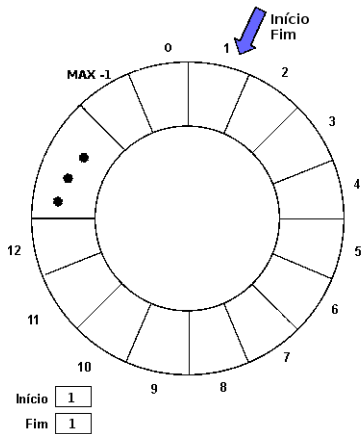


Filas - Implementação com arranjo

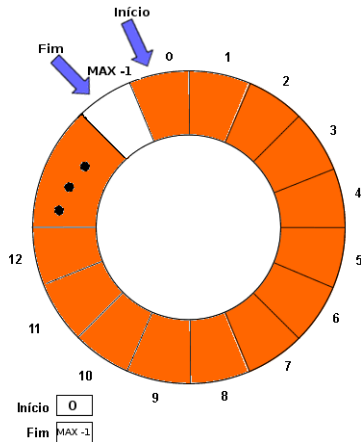


Filas - Implementação com arranjo

Fila Vazia



Fila Cheia



Fila - Implementação com arranjo

Algoritmo 5: CriaFilaVazia

Entrada: Fila Q

```
1 início  
2    $Q.início \leftarrow 0$   
3    $Q.fim \leftarrow Q.início$ 
```

Algoritmo 6: FilaVazia

Entrada: Fila Q .

```
1 início  
2   se  $(Q.início = Q.fim)$  então  
3     retorna Verdadeiro  
4   senão  
5     retorna Falso
```

Adaptado de ??) e ??).

Fila - Implementação com arranjo

Algoritmo 7: Enfileira

Entrada: Fila Q , item x

```
1 início
2   se  $((Q.fim) \text{ MOD } (Q.tamanhoMáximo) + 1 = Q.início)$  então
3     Erro overflow: fila cheia.
4   senão
5      $Q.itens[Q.fim] \leftarrow x$ 
6      $Q.fim \leftarrow (Q.fim) \text{ MOD } (Q.tamanhoMáximo) + 1$ 
```

Adaptado de ??) e ??).

Fila - Implementação com arranjo

Algoritmo 8: Desenfileira

Entrada: Fila Q

Saída: Elemento desenfileirado

```
1 início
2   se  $FilaVazia(Q)$  então
3     retorna Erro underflow: fila vazia.
4   senão
5      $x \leftarrow Q.itens[Q.início]$ 
6      $Q.início \leftarrow (Q.início) \text{ MOD } (Q.tamanhoMáximo) + 1$ 
7   retorna  $x$ 
```

Adaptado de ??) e ??).

Implementação Estática

Listas

Listas

Lista

Na lista, ao inserir ou remover elementos não existe nenhuma restrição, podendo realizar uma determinada operação em qualquer posição.

- Ao inserir um elemento em uma posição, é necessário deslocar os elementos para que nenhum elemento seja sobreposto.
- Ao remover um elemento é necessário deslocar os elementos de modo a ocupar a posição vazia.



Listas - Operações básicas

- 1 CriaListaVazia(L)
- 2 ListaVazia(L)
- 3 Inserir(L, x, p)
- 4 Remover(L, p)

Lista - Implementação com arranjo

Algoritmo 9: CriaListaVazia

Entrada: Lista L

```
1 início
2   |  $L.primeiro \leftarrow 0$ 
3   |  $L.ultimo \leftarrow L.primeiro$ 
```

Algoritmo 10: ListaVazia

Entrada: Lista L .

```
1 início
2   | se  $(L.primeiro = L.ultimo)$  então
3   |   | retorna Verdadeiro
4   | senão
5   |   | retorna Falso
```

Adaptado de ??) e ??).

Lista - Implementação com arranjo

Algoritmo 11: Inserir

Entrada: Lista L , elemento x , posição p

```
1 início
2   se  $( (L.ultimo + 1) \text{ MOD } L.tamanhoMáximo = L.primeiro )$  então
3     Erro overflow: lista cheia.
4   senão
5     para  $( i \leftarrow L.ultimo \text{ até } p )$  faça
6        $L.itens[ i+1 ] \leftarrow L.itens[ i ]$ 
7      $L.itens[ p ] \leftarrow x$ 
8      $L.ultimo = L.ultimo + 1$ 
```

Adaptado de ??) e ??).

Lista - Implementação com arranjo

Algoritmo 12: Remove

Entrada: Lista L , posição p

Saída: Elemento removido

```
1 início
2   se  $ListaVazia(L)$  então
3     retorna Erro underflow: lista vazia.
4   senão
5      $x \leftarrow L.itens[ p ]$ 
6     para (  $i \leftarrow p$  até  $L.ultimo$  ) faça
7        $L.itens[ i ] \leftarrow L.itens[ i+1 ]$ 
8      $L.ultimo = L.ultimo - 1$ 
9     retorna  $x$ 
```

Conclusão

Conclusão

Material de apoio

Animações das operações disponíveis em <http://www.ime.usp.br/~nelio/ensino/2002-1/ed/>

Próxima aula

Pilha, Fila e Lista com alocação dinâmica.

Algoritmos e Estrutura de Dados II

Pilha, Fila e Lista (Alocação Estática)

prof. Frederico Santos de Oliveira

Universidade Federal de Mato Grosso
Instituto de Engenharia

