# Algoritmos e Estrutura de Dados II

Pilha, Fila e Lista (Alocação Dinâmica)

prof. Frederico Santos de Oliveira

Universidade Federal de Mato Grosso Instituto de Engenharia



#### Roteiro

- Objetivos
- 2 Introdução
- 3 Estrutura Nodo
- Pilhas
- Filas
- 6 Listas
  - Lista Simplesmente Encadeada
  - Lista Duplamente Encadeada
  - Lista Circular
- Conclusão

# **Objetivos**

#### Esta aula tem como objetivos:

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

## Introdução

- Alocação Dinâmica é o processo de solicitar e utilizar memória durante a execução de um programa.
- Ela é utilizada para que um programa em C utilize apenas a memória necessária pra sua execução, sem desperdícios de memória.
- Um exemplo de desperdício de memória é quando um vetor de 1000 posições é declarado quando não se sabe, de fato, se as 1000 posições serão necessárias.
- A alocação dinâmica de memória deve ser utilizada quando não se sabe quanto espaço de memória será necessário pra o armazenamento de algum ou alguns valores.

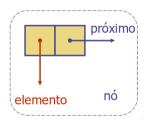
# Vantagens e Desvantagens

- Vantagens
  - Ocupa espaço estritamente necessário
- Desvantagens
  - Custos usuais da alocação dinâmica (tempo de alocação, campos de ligação)

- A entidade elementar de uma estrutura de dados é o **nodo** (pronuncia-se nó).
- Um nodo é diferenciado pelo seu endereço relativo dentro da estrutura e pode ser constituído de um ou vários campos.
- Cada campo de um nodo armazena uma informação, um dado, que pode ser do tipo numérico, alfanumérico, lógicos, imagens, sons, enfim, qualquer informação que possa ser manipulada.
- Todos os nodos de uma mesma estrutura devem ter a mesma configuração.

#### Cada nodo armazena:

- Um elemento.
  - pode ser um inteiro, uma string, um vetor, um registro, não importa.
  - Aqui é denominado apenas item.
- Uma ligação para o próximo nodo.
  - Em termos de implementação, trata-se de um ponteiro do tipo nodo, o qual denominaremos prox.



2

3

4

```
Algoritmo 1: Nodo
1 início
     registro {
        Inteiro: item;
        Ponteiro Nodo: prox;
     } Nodo;
```

Implementação Dinâmica

# Implementação Dinâmica Pilhas

#### Estrutura Pilha

A seguir, são apresentadas as caracteristicas da estrutura de dados Pilha:

- Existem dois ponteiros:
  - um aponta para o topo da Pilha.
  - o outro que aponta para o fundo da Pilha.
- No topo da Pilha existe um nodo vazio (denominado nodo cabeça).
- O ponteiro topo sempre aponta para o nodo cabeça.
- Quando a Pilha está vazia, fundo e topo apontam para o nodo cabeça.

#### Estrutura Pilha

```
Algoritmo 2: Pilha

início

registro {
    | Ponteiro Nodo: topo, fundo;
    | Pilha;
```

# Pilhas - Operações básicas

- OriaPilhaVazia(S)
- oboolean PilhaVazia(S)
- $\odot$  Empilha(S,x)
- int Desempilha(S)
- ApagaPilha(S);

### Algoritmo 3: CriaPilhaVazia

Entrada: Pilha S.

1 início

2 | S.topo  $\leftarrow$  ALOCA\_NODO()

 $S.fundo \leftarrow S.topo$ 

 $S.topo.prox \leftarrow NULL$ 

### Algoritmo 4: PilhaVazia

```
Entrada: Pilha S.
```

Saída: Booleano (V ou F) indicando se S está vazia.

```
1 início
```

```
se (S.topo = S.fundo) então
retorna Verdadeiro
senão
retorna Falso
```

#### Algoritmo 5: Empilha

## Algoritmo 6: Desempilha

```
Entrada: Pilha S.
 Saída: Item desempilhado.
1 início
     se (PilhaVazia(S)) então
         Imprima "Erro underflow: pilha vazia."
     senão
         aux \leftarrow S.topo
         S.topo \leftarrow aux.prox
         item ← aux.prox.item
         DESALOCA_NODO(aux)
         retorna item
```

```
Algoritmo 7: ApagaPilha
  Entrada: Pilha S.
1 início
     enquanto (NOT(PilhaVazia(S))) faça
        // Ignora o elemento desempilhado.
        Desempilha(S)
     // Apaga o nodo cabeça.
     DESALOCA_NODO(S.topo)
     S.topo \leftarrow NULL
     S.fundo \leftarrow NULL
```

4

Implementação Dinâmica

# Implementação Dinâmica Filas

#### Estrutura Fila

A seguir, são apresentadas as caracteristicas da estrutura de dados Fila:

- Existem dois ponteiros:
  - um aponta para o início da Fila.
  - o outro que aponta para o fim da Fila.
- No início da Fila existe um nodo vazio (denominado nodo cabeça).
- O ponteiro início sempre aponta para o nodo cabeça.
- Quando a Fila está vazia, início e fim apontam para o nodo cabeça.

#### Estrutura Fila

```
Algoritmo 8: Fila

início

registro {
 | Ponteiro Nodo: início, fim;
 | Fila;
```

# Filas - Operações básicas

- OriaFilaVazia (Q)
- oboolean FilaVazia(Q)
- $\odot$  Enfileira (Q,x)
- int Desenfileira(Q)
- ApagaFila(Q)

## Algoritmo 9: CriaFilaVazia

Entrada: Fila Q.

1 início

2 Q.inicio  $\leftarrow$  ALOCA\_NODO()

 $Q.fim \leftarrow Q.inicio$ 

 $Q.inicio.prox \leftarrow NULL$ 

```
Algoritmo 10: FilaVazia
 Entrada: Fila Q.
 Saída: Booleano (V ou F) indicando se Q está vazia.
1 início
     se (Q.inicio = Q.fim) então
        retorna VERDADEIRO
     senão
        retorna FALSO
```

4

#### Algoritmo 11: Enfileira

```
Entrada: Fila Q, item x.

1 início
2 | Q.fim.prox \leftarrow ALOCA_NODO()
3 | Q.fim \leftarrow Q.fim.prox
4 | Q.fim.item \leftarrow x
5 | Q.fim.prox \leftarrow NULL
```

### **Algoritmo 12:** Desenfileira

4

6

8

9

```
Entrada: Fila Q.
  Saída: Item desenfileirado.
1 início
      se (FilaVazia(Q)) então
          Imprima "Erro underflow: fila esta vazia."
      senão
          aux \leftarrow Q.inicio
          Q.inicio \leftarrow Q.inicio.prox
          item \leftarrow Q.inicio.item
          aux.prox \leftarrow NULL
          DESALOCA_NODO(aux)
          retorna item
```

## Algoritmo 13: ApagaFila Entrada: Fila Q. 1 início enquanto (NOT(FilaVazia(Q))) faça // Ignora o elemento desenfileirado. Desenfila(Q) 4 // Apaga o nodo cabeça. DESALOCA\_NODO(Q.inicio) $Q.inicio \leftarrow NULL$ $Q.fim \leftarrow NULL$

Implementação Dinâmica

# Implementação Dinâmica Listas

#### Listas

A estrutura e funcionamento de uma lista encadeada é semelhante a dos vetores, porém, com algumas diferenças importantes:

- Os elementos dos vetores podem ser acessados diretamente. Nas listas, os nós são acessados sequencialmente, pelos ponteiros;
- O espaço previsto para vetores já é alocado e fica reservado. Nas listas, o espaço de memória é alocada conforme necessário.

#### Estrutura Lista

A seguir, são apresentadas as caracteristicas da estrutura de dados Lista:

- Existem dois ponteiros:
  - um aponta para o **primeiro** nodo da Lista.
  - o outro que aponta para o último nodo da Lista.
- Diferentemente da Pilha e da Fila, não existe o nodo cabeça.
- Quando a Lista está vazia, os ponteiros primeiro e último apontam para NULL.

#### Estrutura Lista

```
Algoritmo 14: Lista

início

registro {
  | Ponteiro Nodo: primeiro, último;
  | Lista;
```

2

3

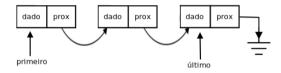
4

```
Algoritmo 15: Nodo
1 início
     registro {
        Inteiro: item;
        Ponteiro Nodo: prox;
     } Nodo;
```

## Listas

#### Tipos de Listas

- Simplesmente encadeada;
- Duplamente encadeada;
- Circular.



#### Operações básicas

- OriaListaVazia (L)
- boolean ListaVazia(L)
- $\odot$  int ListaBuscar( $L, \times$ )
- int ListaBuscarPosição(L, p)
- **1** ListaInserirInício( $L, \times$ )
- $\odot$  ListaInserirFinal( $L, \times$ )
- O ListaInserirPosição(L, x, p)
- OpagarLista(L)
- int ListaRemoverInício(L)
- int ListaRemoverFinal(L)
- $\bullet$  int ListaRemoverPosição(L, p)

Operações básicas

#### Algoritmo 16: CriaListaVazia

Entrada: Lista L.

#### 1 início

 $\mathsf{L}.\mathsf{primeiro} \leftarrow \mathsf{NULL}$ 

 $L.último \leftarrow NULL$ 

Operações básicas

```
Algoritmo 17: ListaVazia

Entrada: Lista L.

Saída: Booleano (V ou F) indicando se L está vazia.

início

se (L.primeiro = NULL) então

retorna Verdadeiro

senão

retorna Falso
```

Operações básicas

### Algoritmo 18: ListaBuscar

```
Entrada: Lista L, item x.
```

**Saída:** Nodo que contém x ou NULL caso não encontrado.

```
1 início
```

retorna aux

Operações básicas

### Algoritmo 19: ListaBuscarPosição

Entrada: Lista L, posição p.

**Saída:** Nodo que se encontra na posição p ou NULL caso não encontrado.

```
1 início

2 | aux \leftarrow L.primeiro

3 | c \leftarrow 1

4 | enquanto (aux \neq NULL) AND (c < p) faça

5 | aux \leftarrow aux.prox

6 | c \leftarrow c + 1

7 | retorna aux
```

Operações básicas

### Algoritmo 20: Listalnserirlnício

### Operações básicas

### Algoritmo 21: ListaInserirFinal

```
Entrada: Lista L. item x.
1 início
      novo \leftarrow ALOCA\_NODO()
      novo.item \leftarrow x
      novo.prox \leftarrow NULL
      // Verifica se a lista está vazia.
      se (L.primeiro = NULL) então
          L.primeiro ← novo
          L.último \leftarrow L.primeiro
      senão
          L.último.prox \leftarrow novo
          L.último \leftarrow novo
```

### Operações básicas

- O algoritmo a seguir insere um nodo com item x na posição p da lista.
- Não verifica se existe um nodo na posição p, simplesmente considera que o nodo existe.
- A seguir, uma descrição dos passos do algoritmo:
  - 1 Primeiramente, verifica se p é a primeira posição.
    - Caso sim, invoca a função ListaInserirInicio.
    - Caso contrário, busca o nodo na posição p-1, ou seja, o nodo anterior a p.
  - **2** Em seguida, insere o novo nodo entre os nodos nas posições p-1 (denominado *anterior*) e p (denominado proximo).
  - O Por fim, verifica se o nodo inserido na posição p é o último nodo da lista. Caso sim, atualiza o ponteiro último.

#### Operações básicas

#### Algoritmo 22: ListaInserirPosição

```
Entrada: Lista L. item x. posição p.
1 início
      // Verifica se o nodo deve ser inserido no início.
      se (p=1) então
         ListaInserirInício(L, x)
      senão
         novo \leftarrow ALOCA\_NODO()
         novo item \leftarrow x
         // Busca o nodo na posição anterior a p.
         anterior \leftarrow ListaBuscarPosição(L,p-1)
         // Insere o novo nodo entre os nodos
         // anterior e posterior.
11
         posterior ← anterior.prox
         anterior.prox \leftarrow novo
13
         novo.prox \leftarrow posterior
14
         // Verifica se o nodo na posição p-1 é o último.
15
         // ou seja, seu posterior é NULL.
16
         se (posterior = NULL) então
17
            L.último ← novo
```

Operações básicas

# Algoritmo 23: ApagarLista

#### Operações básicas

### Algoritmo 24: ListaRemoverInício

```
Entrada: Lista L. item x.
1 início
      // Verifica se a lista está vazia.
      se (ListaVazia(L)) então
          Imprima "Erro underflow: lista vazia"
      senão
          aux \leftarrow L.primeiro
          x ← aux item
          L.primeiro \leftarrow L.primeiro.prox
          // Verifica se a lista possui apenas um nodo.
          se (L.primeiro = NULL) então
10
             // Primeiro e Último apontam para NULL.
11
             L.último \leftarrow NULL
12
13
          aux.prox \leftarrow NULL
          DESALOCA_NODO(aux)
14
15
          retorna x
```

#### Operações básicas

```
Algoritmo 25: ListaRemoverFinal
  Entrada: Lista L
  Saída: Item removido
1 início
     // Verifica se a lista está vazia
     se (ListaVazia(L)) então
         Imprima "Erro underflow: lista vazia"
     senão
         // Verifica se a lista possui um único elemento.
         se (L.primeiro = L.último) AND (NOT(ListaVazia(L))) então
            aux ← L.primeiro
            L primeiro ← NULL
            Lúltimo ← NULL
         // Caso contrário, a lista possui
         // pelo menos dois elementos.
         senão
             // Busca o penú ltimo elemento.
            anterior ← L.primeiro
            enquanto (anterior.prox \neq L.último) faca
              anterior ← anterior.prox
            aux ← Luíltimo
            anterior.prox \leftarrow NULL
19
            L.último ← anterior
20
         x ← aux item
21
         \mathsf{aux}.\mathsf{prox} \leftarrow \mathsf{NULL}
         DESALOCA_NODO(aux)
         retorna x
```

#### Operações básicas

Algoritmo 26: ListaRemoverPosição

```
Entrada: Lista L, posição p
  Saída: Item removido
1 início
      // Verifica se a lista está vazia
      se (ListaVazia(L)) então
         Imprima "Erro underflow: lista vazia"
      senão
         // Verifica se o nodo a ser removido é o primeiro.
         se (p = 1) então
            retorna ListaRemoverInicio(L)
         senão
            // Busca o nodo na posição anterior a p.
10
            anterior \leftarrow ListaBuscarPosição(L.p - 1)
11
            // Remove o nodo na posição p, apontado por aux.
            aux ← anterior.prox
            posterior ← aux.prox
            anterior.prox ← posterior
            // Verifica se o nodo a ser removido é o último.
            se (aux = L.último) então
                L.último ← anterior
            x \leftarrow \text{aux item}
19
            aux.prox \leftarrow NULL
            DESALOCA_NODO(aux)
21
            retorna x
```

# Implementação Dinâmica Listas Duplamente Encadeadas

### Estrutura Lista

A seguir, são apresentadas as características da Lista Duplamente Encadeada que são <u>idênticas</u> à Lista Simplesmente Encadeada:

- Existem dois ponteiros:
  - um aponta para o **primeiro** nodo da Lista.
  - o outro que aponta para o último nodo da Lista.
- Não existe o nodo cabeça.
- Quando a Lista está vazia, os ponteiros primeiro e último apontam para NULL.

#### Estrutura Nodo

Diferentemente do nodo presente na Lista Simplesmente Encadeada, na lista Duplamente Encadeada cada nodo armazena:

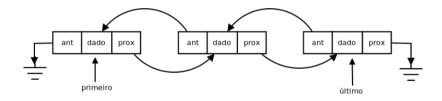
- Um elemento.
  - pode ser um inteiro, uma string, um vetor, um registro (não importa), também denominado item.
- Uma ligação para o próximo nodo.
- Uma ligação para o nodo <u>anterior</u>.

Estrutura Nodo

```
Algoritmo 27: Nodo

início

registro {
    Inteiro: item;
    Ponteiro Nodo: prox, ant;
    } Nodo;
```



Operações básicas

- Listalnserirlnício(L, x)
- ② ListaInserirFinal(L, x)
- **1** ListaInserirPosição(L, x, p)
- int ListaRemoverInício(L)
- int ListaRemoverFinal(L)
- $\odot$  int ListaRemoverPosição(L, p)

# Lista Duplamente Encadeada - Implementação

### Algoritmo 28: ListalnserirInício

```
Entrada: Lista L. item x.
1 início
      novo \leftarrow ALOCA\_NODO()
      novo.item \leftarrow x
      novo.prox \leftarrow L.primeiro
      // Verifica se a lista está vazia.
      se (ListaVazia(L)) então
          L.último \leftarrow novo
      senão
          L.primeiro.ant \leftarrow novo
9
      L.primeiro \leftarrow novo
      L.primeiro.ant \leftarrow NULL
```

### Operações básicas

9

### Algoritmo 29: ListalnserirFinal

```
Entrada: Lista L. item x.
1 início
      novo \leftarrow ALOCA\_NODO()
      novo.item \leftarrow x
      novo.prox \leftarrow NULL
      // Verifica se a lista está vazia.
      se (ListaVazia(L)) então
          L.primeiro \leftarrow novo
      senão
          L.último.prox \leftarrow novo
      novo ant ← L último
      L.último \leftarrow novo
```

#### Operações básicas

```
Algoritmo 30: ListaInserirPosição
```

```
Entrada: Lista L, item x, posição p.
1 início
      // Verifica se o nodo deve ser inserido no início.
      se (p=1) então
         ListaInserirInício(L, x)
      senão
         novo \leftarrow ALOCA\_NODO()
         novo.item \leftarrow x
         // Busca o nodo na posição anterior a p.
         anterior \leftarrow ListaBuscarPosição(L.p-1)
         // Insere o novo nodo entre os nodos
         // anterior e posterior.
11
         posterior ← anterior.prox
         anterior.prox \leftarrow novo
13
         novo ant ← anterior
14
         novo.prox \leftarrow posterior
15
         // Verifica se o nodo na posição p-1 é o último.
         // ou seja, seu posterior é NULL.
17
         se (posterior = NULL) então
18
            L.último ← novo
19
         senão
20
21
            posterior.ant ← novo
```

#### Operações básicas

Algoritmo 31: ListaRemoverInício

```
Entrada: Lista L. item x.
1 início
      // Verifica se a lista está vazia.
      se (ListaVazia(L)) então
          Imprima "Erro underflow: lista vazia"
      senão
          aux \leftarrow L.primeiro
          x ← aux.item
          L.primeiro \leftarrow L.primeiro.prox
          // Verifica se a lista possui apenas um nodo.
          se (L.primeiro = NULL) então
10
              // Primeiro e Último apontam para NULL.
11
              L.último \leftarrow NULL
          senão
13
             L.primeiro.ant \leftarrow NULL
14
          aux.prox \leftarrow NULL
15
          aux.ant \leftarrow NULL
16
          DESALOCA_NODO(aux)
17
18
          retorna x
```

#### Operações básicas

```
Algoritmo 32: ListaRemoverFinal
```

```
Entrada: Lista L
  Saída: Item removido
1 início
      // Verifica se a lista está vazia
     se (ListaVazia(L)) então
        Imprima "Erro underflow: lista vazia"
     senão
5
         // Verifica se a lista possui um único elemento.
         se (L.primeiro = L.último) AND (NOT(ListaVazia(L))) então
            aux ← L.primeiro
            L.primeiro ← NULL
            L.último \leftarrow NULL
10
         // Caso contrário, a lista possui
11
         // pelo menos dois elementos.
         senão
            anterior ← L último ant
            aux ← L último
15
            anterior.prox ← NULL
            L.último ← anterior
17
         x ← aux item
         aux.prox \leftarrow NULL
19
         aux ant ← NULL
         DESALOCA_NODO(aux)
21
         retorna x
```

#### Operações básicas

```
Algoritmo 33: ListaRemoverPosição
  Entrada: Lista L. posição p
  Saída: Item removido
1 início
     // Verifica se a lista está vazia.
     se (ListaVazia(L)) então
        Imprima "Erro underflow: lista vazia"
     senão
        // Verifica se o nodo a ser removido é o primeiro.
         se (p = 1) então
           retorna ListaRemoverInicio(L)
         senão
            // Busca o nodo na posição anterior a p.
            anterior \leftarrow ListaBuscarPosicão(L.p - 1)
            // Remove o nodo na posição p. apontado por aux.
            aux ← anterior.prox
            posterior ← aux.prox
            anterior.prox ← posterior
            // Verifica se o nodo a ser removido é o último.
            se (aux = L.último) então
             L.último ← anterior
            senão
19
               posterior.ant ← anterior
20
            x ← aux item
21
            aux prox ← NULL
22
23
            aux.ant ← NULL
            DESALOCA NODO(aux)
24
            retorna x
```

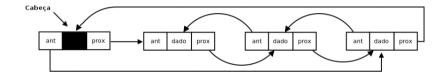
É possivel simplificar?

É possivel simplificar? Sim!

Solução: adicionar uma sentinela: o nodo cabeça.

# Implementação Dinâmica Listas Circularers

### Lista Circular



# Lista Circular - Implementação

### Algoritmo 34: ListaCircularBuscar

```
Entrada: Lista C, item x.
```

**Saída:** Nó da lista que contém o item x ou NULL caso não encontrado.

### 1 início

```
aux \leftarrow C.cabeça.prox

enquanto (aux \neq C.cabeça) AND (aux.item \neq x) faça

aux \leftarrow aux.prox
```

retorna aux

# Lista Circular - Implementação

### Algoritmo 35: ListaCircularInserir

```
Entrada: Lista circular C, item x.

1 início
2 | novo \leftarrow ALOCA_NODO()
3 | novo.item \leftarrow \times
4 | novo.prox \leftarrow C.cabeça.prox
5 | C.cabeca.prox.ant \leftarrow novo
```

 $C.cabeça.prox \leftarrow novo$ 

 $novo.ant \leftarrow C.cabeça$ 

6

# Lista Circular - Implementação

### Algoritmo 36: ListaCircularRemover

```
Entrada: Lista C. item x.
   Saída: V ou F.
1 início
       aux \leftarrow ListaCircularBuscar(C, x)
       se (aux \neq C.cabeca) então
           aux.ant.prox \leftarrow aux.prox
           aux.prox.ant \leftarrow aux.ant
           \mathsf{aux.prox} \leftarrow \mathsf{NULL}
           aux.ant ← NULL
           DESALOCA_NODO(aux)
           retorna Verdadeiro
       senão
10
           retorna Falso
11
```

### Conclusão

### Material de apoio

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

### Livro Base

Projeto de Algoritmos - Nívio Ziviani - Capítulo 3, Seção 3.2 e 3.3

# Algoritmos e Estrutura de Dados II

Pilha, Fila e Lista (Alocação Dinâmica)

prof. Frederico Santos de Oliveira

Universidade Federal de Mato Grosso Instituto de Engenharia

