

# Estruturas de Dados

Prof. Anderson Grandi Pires (CEFET-MG)

**Observação:** Este documento não tem a intenção de explorar todas as opções e funcionalidades para criação de pseudocódigos, mas sim estabelecer um padrão a ser utilizado nesta disciplina. Além disso, a preocupação maior aqui é apresentar as estruturas de dados de forma didática, sem a preocupação de abordar todos os seus aspectos ou um maior aprofundamento. Isso será feito nas aulas e nas atividades de laboratório, quando tais conceitos serão implementados em uma linguagem de programação.

## SUMÁRIO

### [Notação para pseudocódigo](#)

#### [Simbologia básica](#)

#### [Precedência de operadores](#)

#### [Exemplos](#)

#### [Estrutura de controle sequencial](#)

#### [Estruturas de controle condicional](#)

#### [Condicional Simples](#)

#### [Condicional Composta](#)

#### [Exemplos](#)

#### [Estruturas de controle do tipo repetição](#)

#### [Variável de controle](#)

#### [Exemplos](#)

#### [Teste no início](#)

#### [Exemplo](#)

#### [Teste no fim](#)

#### [Exemplo](#)

#### [Sub-rotinas](#)

#### [Exemplos](#)

#### [Algumas sub-rotinas úteis](#)

### [Listas Lineares Sequenciais](#)

#### [Representação](#)

#### [Algumas regras](#)

#### [Acesso a dados](#)

#### [Operações de acesso aos dados da lista](#)

#### [Operações auxiliares](#)

#### [Capacidade da lista](#)

#### [Tamanho da lista \(quantidade de elementos válidos na lista\)](#)

#### [Verificação de lista cheia](#)

#### [Verificação de lista vazia](#)

#### [Operações de inserção](#)

#### [Inserção no início](#)

#### [Inserção no meio](#)

#### [Inserção no fim](#)

#### [Operações de remoção](#)

#### [Remoção no início](#)

#### [Remoção no meio](#)

#### [Remoção no fim](#)

#### [Operação de busca](#)

#### [Busca sequencial](#)

### [Listas Lineares Encadeadas](#)

#### [Representação](#)

[Algumas regras](#)

[Acesso a dados](#)

[Observações](#)

[Operações auxiliares](#)

[Tamanho da lista \(quantidade de elementos válidos na lista\)](#)

[Verificação de lista vazia](#)

[Operações de inserção](#)

[Inserção no início](#)

[Inserção no meio](#)

[Inserção no fim](#)

[Operações de remoção](#)

[Remoção no início](#)

[Remoção no meio](#)

[Remoção no fim](#)

[Operação de busca](#)

[Busca sequencial](#)

[Listas Lineares Sequenciais Ordenadas](#)

[Representação](#)

[Algumas regras](#)

[Acesso a dados](#)

[Operações de acesso aos dados da lista](#)

[Operações auxiliares](#)

[Capacidade da lista](#)

[Tamanho da lista \(quantidade de elementos válidos na lista\)](#)

[Verificação de lista cheia](#)

[Verificação de lista vazia](#)

[Operação de inserção](#)

[Operação de remoção](#)

[Remoção de item na k-ésima posição](#)

[Remoção de item com chave ctd](#)

[Operações de busca](#)

[Busca sequencial](#)

[Busca binária](#)

[Listas Lineares Encadeadas Ordenadas](#)

[Representação](#)

[Algumas regras](#)

[Acesso a dados](#)

[Observações](#)

[Operações auxiliares](#)

[Tamanho da lista \(quantidade de elementos válidos na lista\)](#)

[Verificação de lista vazia](#)

[Operações de inserção](#)

[Operações de remoção](#)

[Remoção de item na k-ésima posição](#)

[Remoção de item com chave ctd](#)

[Operação de busca](#)

[Busca sequencial](#)

## Filas (sequencial)

Representação com listas sequenciais

Algumas regras

Operação auxiliar

Verificação de fila vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operação de acesso

## Filas (representação com listas encadeadas)

Representação com listas encadeadas

Observações

Operação auxiliar

Verificação de fila vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operação de acesso

## Pilha (sequencial)

Representação com listas sequenciais

Algumas regras

Operação auxiliar

Verificação de pilha vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operação de acesso

## Pilhas (representação com listas encadeadas)

Representação com listas encadeadas

Observações

Operação auxiliar

Verificação de pilha vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operação de acesso

## Listas Lineares Ordenadas Sequenciais

Representação

Algumas regras

Operações de acesso aos dados da lista

Operações auxiliares

Capacidade da lista

Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

Verificação de lista cheia

Verificação de lista vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operações de busca

Busca Sequencial

Busca Sequencial (Otimizada)

Busca Binária

## Listas Lineares Ordenadas Encadeadas

Representação

Algumas regras

Acesso a dados

Observações

Operações auxiliares

Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

Verificação de lista vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

Operação de busca

Busca sequencial

## Listas Lineares Duplamente Encadeadas

Representação

Algumas regras

Acesso a dados

Observações

Operações auxiliares

Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

Verificação de lista vazia

Operações de inserção

Inserção no início

Inserção no meio

Inserção no fim

Operações de remoção

Remoção no início

Remoção no meio

Remoção no fim

Operação de busca

Busca sequencial

## Listas Circulares Sequenciais

Representação

Algumas regras

Operações de acesso aos dados da lista

Operações auxiliares

Capacidade da lista

Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

Verificação de lista cheia

Verificação de lista vazia

Operação de inserção

Operação de remoção

## Algumas referências bibliográficas

**Observação:** Este material está em constante atualização. Caso seja observada alguma inconsistência ou erro, favor enviar mensagem para o professor (agpires@cefetmg.br).

# Notação para pseudocódigo

## Simbologia básica

|                                   |  |
|-----------------------------------|--|
| operador de atribuição            | ←  |
| operadores relacionais            | = ≠ > < ≥ ≤  |
| operadores lógicos                | e ou não   |
| operadores aritméticos            | + - / *  |
| operador de indexação de arranjos | [ ]  |
| alguns tipos de dados             | lógico, inteiro, real, caractere, literal  |
| operador piso                     | ⌊.⌋ Ex: ⌊x⌋ é o maior inteiro menor ou igual a x   |
| operador teto                     | ⌈.⌉ Ex: ⌈x⌉ é o menor inteiro maior ou igual a x   |
| expressão lógica                  | formada de operadores <b>lógicos</b> ou <b>relacionais</b> (resulta em <b>verdadeiro</b> ou <b>falso</b> ) |
| expressão aritmética              | formada por operadores <b>aritméticos</b> (resulta em um número)   |

## Precedência de operadores

Indica que operadores devem ser avaliados primeiro. Os primeiros operadores têm mais precedência que os últimos, ou seja, devem ser avaliados primeiro.

```
( ) [ ] ⌊.⌋ ⌈.⌉
não
* /
+ -
> < ≥ ≤
= ≠
e
ou
←
```

## Exemplos

### Atribuição e acesso a valores:

```
x ← 1          atribuição a x
y ← x + 5      acesso ao conteúdo de x e atribuição a y
```

### Expressão lógica:

```
resultado ← y ≥ 10 e 6 ≠ x
Teste ← y = 6 e y ≠ x
```

### Incremento e decremento:

```
i ← 0
i ← i + 1
j ← j - 2
```

### Acesso a arranjos (vetores):

```
k ← vetor[0]
vet[i] ← x*2
vet[i+1] ← vet[i]
vet[i] ← vet[i-1]
```

### Operadores piso e teto:

```
X ← 3 + ⌈7/2⌉      resultado desta operação: X ← 3 + 4
Y ← 2 * ⌊7/2⌋      resultado desta operação: Y ← 2 * 3
```

### Acesso a registros (notação ponto):

```
pessoa.idade      pessoa é um registro que possui um
                   campo/membro idade
```

## Estrutura de controle sequencial

A análise ou leitura de um pseudocódigo se dá de **cima para baixo** e da **esquerda para a direita**. A numeração abaixo à esquerda indica a ordem da leitura. Em caso de **atribuição**, a expressão do lado direito da instrução deverá ser calculada antes da atribuição ser efetuada. Isto é uma consequência da aplicação da **ordem de precedência** dos operadores.

```
i ← 0
vetor ← {0, 1, 2, 3, 4, 5}
i ← i + 1
j ← j - 2
resultado ← y ≥ 10 e 6 ≠ x
k ← vetor[0]
j ← k + vetor[i]
resultado ← verdadeiro ou i > k
```

## Estruturas de controle condicional

### Condicional Simples

```
se condição então
    instrução_1
...
    instrução_n
```

### Condicional Composta

```
se condição então
    instruções associadas à cláusula então
senão
    instruções associadas à cláusula senão
```

**Observação:** *condição* é uma expressão lógica

### Exemplos

```
se a > b então
    x ← x + 1

se x > y então
    resultado ← x
senão
    resultado ← y

se x ≥ 6 então
    resultado ← "aprovado"
senão se x ≥ 4 então
    resultado ← "exame especial"
senão
    resultado ← "reprovado"
```

## Estruturas de controle do tipo repetição

### Variável de controle

```
para i ← 1 até k passo p faça
    instrução_1
    ...
    instrução_n
```

#### Observações:

⇒  $i \leftarrow 1$  até  $k$  passo  $p$  indica que o valor de  $i$  inicia em 1 sendo incrementado em  $p$  unidades até superar  $k$ , momento em que a estrutura de repetição finaliza

⇒ quando o valor do passo for 1, pode deixar esta informação implícita, como segue: para  $i \leftarrow 1$  até  $k$  faça

### Exemplos

```
k ← 10
v ← 1
para i ← 1 até k passo 1 faça
    v ← v + i

para i ← 1 até k faça
    v ← v + i
v ← 0
para i ← 1 até k passo 2 faça
    i ← i + 1
    v ← v + i
```

### Teste no início

```
enquanto condição faça
    instrução_1
    ...
    instrução_n
```

**Observação:** condição é uma expressão lógica

### Exemplo

```
k ← 15
contador ← 0
enquanto k > 0 faça
    k ← k - 1
    contador ← contador + 1
```

### Teste no fim

```
faça
    instrução_1
    ...
    instrução_n
enquanto condição
```

### Exemplo

```
i ← 0
faça
    vet[i] ← vet[i] * 2
    i ← i + 1
enquanto i ≤ 10
```

## Sub-rotinas

```
tipo_retorno id_subrotina(lista_parametros) cabeçalho  
Entrada: descrição dos parâmetros  
Saída: descrição do valor de retorno  
var_aux: descrição do tipo e propósito da variável var_aux  
  
    instrução_1  
    ...  
    instrução_n
```

### Observações:

- (i) Caso **não** haja um retorno associado à sub-rotina, ela não terá um tipo de retorno
- (ii) Caso haja mais de uma variável auxiliar, utilizar uma linha para descrever cada uma

## Exemplos

```
inteiro somar(v1, v2)  
Entrada: valores inteiros a serem somados  
Saída: resultado da soma de v1 e v2  
soma: variável auxiliar para o cálculo  
  
    soma ← v1 + v2  
  
    retorna soma
```

```
real somar(v, tam)  
Entrada: vetor v com tam elementos reais  
Saída: resultado da soma dos elementos presentes no vetor  
soma: variável auxiliar para o cálculo  
  
    soma ← 0  
    para i ← 1 até tam faça  
        soma ← soma + v[i]  
  
    retorna soma
```

```
incrementar(v, tam, inc)  
Entrada: vetor v com tam elementos reais e a quantidade inc a ser  
    incrementada  
Saída: Não possui  
  
    para i ← 1 até tam faça  
        v[i] ← v[i] + inc
```

**Observação:** A sub-rotina incrementar não possui tipo de retorno



## Algumas sub-rotinas úteis

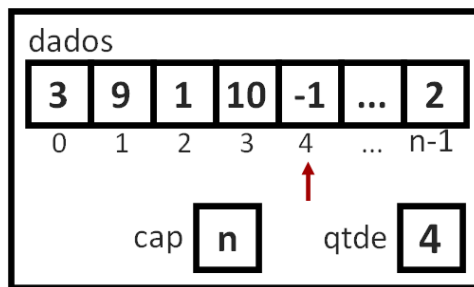
```
inteiro quociente(x, y)
Entrada: números inteiros x e y
Saída: resultado da divisão inteira de x por y
    se y ≠ 0 então
        retorna  $\lfloor x/y \rfloor$ 
    senão
        retorna x
```

```
inteiro resto(x, y)
Entrada: números inteiros x e y
Saída: resto da divisão inteira de x por y
    se y ≠ 0 então
        retorna  $x - \lfloor x/y \rfloor * y$ 
    senão
        retorna x
```

# Listas Lineares Sequenciais

## Representação

Lista

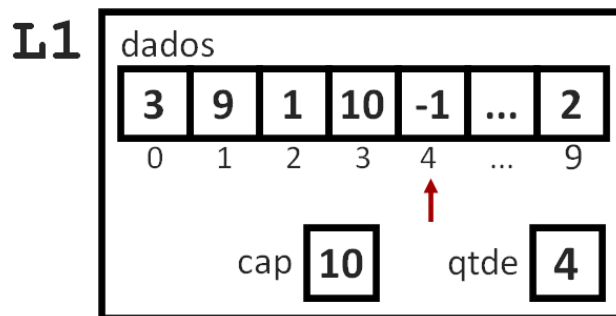


## Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento/item estará na posição de índice 0 e o último na posição de índice  $qtde-1$ .
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro `qtde`, o qual indica a próxima posição **livre**. Em uma lista com pelo menos 1 item, os itens válidos da lista são aqueles posicionados desde o índice 0 até o índice  $qtde-1$ .
- O membro `dados` consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da lista (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.)
- O membro `cap` armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos/itens que a lista poderá armazenar.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD *Lista Linear Sequencial*, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Acesso a dados

Seja uma lista L1, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista

- `L1.dados`: acesso ao campo/membro `dados` da lista L1 (`dados` é um arranjo/vetor)
- `L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista L1 (`qtde` armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)
- `L1.cap`: acesso ao campo/membro `cap` da lista L1 (`cap` armazena o número máximo de itens que se pode armazenar na lista, ou seja, sua capacidade)
- `L1.dados[i]`: acesso ao item situado na posição de índice `i` do campo `dados` da lista L1

## Operações auxiliares

### Capacidade da lista

```
inteiro capacidade(L)
Entrada: lista L
Saída: capacidade da lista

retorna L.cap
```

### Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens válidos
        presentes na lista

retorna L.qtde
```

### Verificação de lista cheia

```
lógico cheia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver cheia; falso caso contrário

se L.qtde = L.cap então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

### Verificação de lista vazia

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

# Operações de inserção

## Inserção no início

```
lógico inserir_inicio(L, e)
Entrada: lista L, elemento e a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação

se cheia(L) então
    retorna falso

para i ← L.qtde até 1 passo -1 faça
    L.dados[i] ← L.dados[i-1]

L.dados[0] ← e
L.qtde ← L.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

## Inserção no meio

```
lógico inserir_meio(L, e, k)
Entrada: lista L, elemento e a ser inserido, k-ésima posição onde o
    elemento e será inserido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

se cheia(L) então
    retorna falso

para i ← L.qtde até k passo -1 faça
    L.dados[i] ← L.dados[i-1]

L.dados[k-1] ← e
L.qtde ← L.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

## Inserção no fim

```
lógico inserir_fim(L, e)
Entrada: lista L, elemento e a ser inserido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

se cheia(L) então
    retorna falso

L.dados[L.qtde] ← e
L.qtde ← L.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

# Operações de remoção

## Remoção no início

```
lógico remover_inicio(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

para i ← 1 até tamanho(L)-1 faça
    L.dados[i-1] ← L.dados[i]

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

## Remoção no meio

```
lógico remover_meio(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição na qual um elemento será removido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

se vazia(L) ou invalido(k) então
    retorna falso

para i ← k-1 até tamanho(L)-1 faça
    L.dados[i] ← L.dados[i+1]

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

## Remoção no fim

```
lógico remover_fim(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

# Operação de busca

## Busca sequencial

**lógico** buscar\_seq(L, e)

*Entrada:* lista **L**, elemento **e** a ser procurado na lista

*Saída:* sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

**se** vazia(L) **então**

**retorna** falso

**para**  $i \leftarrow 0$  **até** tamanho(L)-1 **faça**

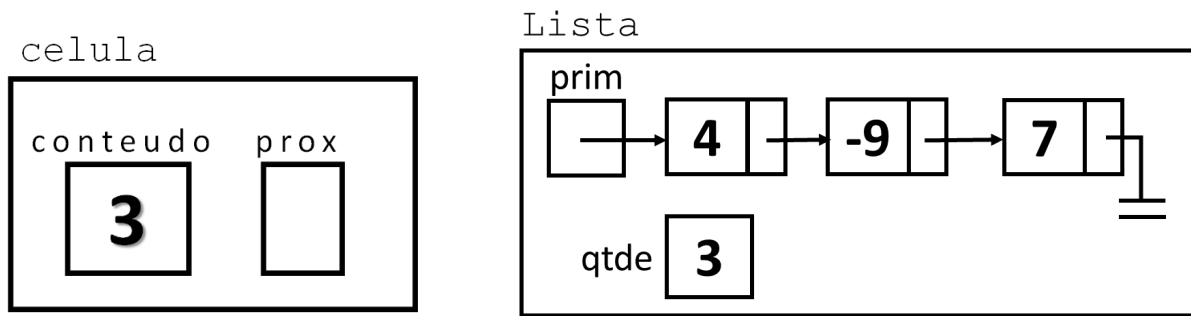
**se** L.dados[i] = e **então**

**retorna** verdadeiro

**retorna** falso

# Listas Lineares Encadeadas

## Representação

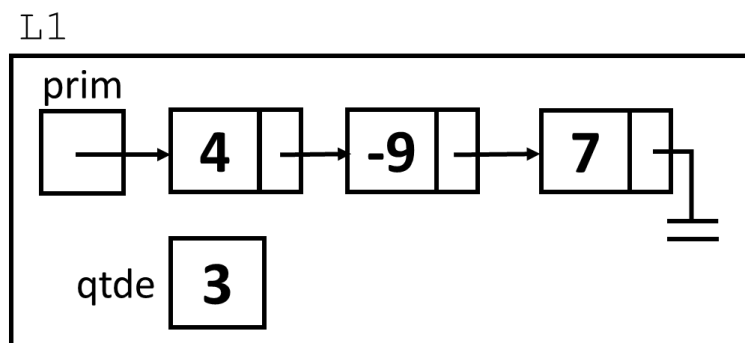


## Algumas regras

- Os itens presentes nas células da lista são acessados por meio do campo (membro) `prim`, sendo esse uma referência para o primeiro item da lista. Caso a referência seja nula, a lista estará vazia. O campo (membro) `qtde` indica o número de itens presentes na lista.
- Os itens na lista não estão indexados, porém mantêm uma ordem: 1ª item da lista, 2ª item da lista, etc. O acesso à primeira célula da lista é feito por meio do campo `prim`, enquanto que o acesso aos demais itens é feito utilizando as referências armazenadas no campo `prox` de cada célula.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista Linear Encadeada, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Acesso a dados

Seja uma lista L1, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista:

`L1.prim`: acesso ao campo/membro `prim` da lista L1

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista L1 (`qtde` armazena a quantidade de itens presentes na lista)

`L1.prim.prox`: acesso ao campo/membro `prox` da primeira célula da lista L1

`L1.prim.conteudo`: acesso ao campo/membro `conteudo` da primeira célula da lista L1

## Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às sub-rotinas estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

## Operações auxiliares

**Tamanho da lista** (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens presentes na
        lista

retorna L.qtde
```

**Verificação de lista vazia**

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

## Observação:

As sub-rotinas `capacidade` e `cheia` não fazem sentido neste tipo de lista, portanto não sendo apresentadas



## Operações de inserção

### Inserção no início

```
lógico inserir_inicio(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula (nó) a ser inserida

    se invalido(ctd) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.prox ← L.prim
    L.prim ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```

### Inserção no meio

```
lógico inserir_meio(L, ctd, k)
Entrada: lista L, conteúdo ctd, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) ou invalido(k) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    se k = 1 então
        cel.prox ← L.prim
        L.prim ← cel
    senão
        temp ← L.prim
        para i ← 1 até k-2 passo 1 faça
            temp ← temp.prox
        cel.prox ← temp.prox
        temp.prox ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```

### Inserção no fim

```
lógico inserir_fim(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a inserir
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.prox ← NULO

    se esta_vazia(L) então
        L.prim ← cel
    senão
        temp ← L.prim
        enquanto temp.prox ≠ NULO faça
            temp ← temp.prox
        temp.prox ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```

## Operações de remoção

### Remoção no início

```
lógico remover_inicio(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

L.prim ← L.prim.prox
L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

### Remoção no meio

```
lógico remover_meio(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) ou invalido(k) então
    retorna falso

temp ← L.prim
se L.qtde = 1 então
    L.prim ← NULO
senão
    para i ← 1 até k-2 passo 1 faça
        temp ← temp.prox
        temp.prox ← temp.prox.prox

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

### Remoção no fim

```
lógico remover_fim(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

se L.qtde = 1 então
    L.prim ← NULO
senão
    temp ← L.prim
    enquanto temp.prox.prox ≠ NULO faça
        temp ← temp.prox
        temp.prox ← NULO

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

# Operação de busca

## Busca sequencial

```
lógico buscar(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser buscado
Saída: sucesso ou falha na operação

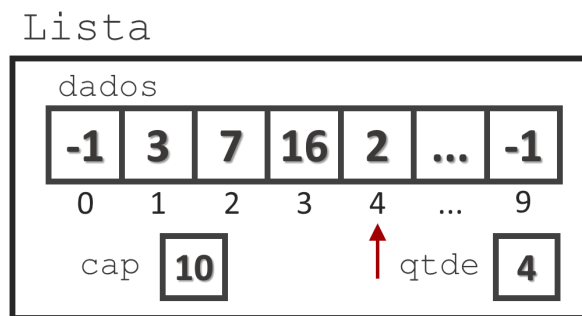
    se vazia(L) então
        retorna falso

    temp ← L.prim
    enquanto temp ≠ NULO faça
        se temp.conteudo = ctd então
            retorna verdadeiro
        temp ← temp.prox

    retorna falso
```

# Listas Lineares Sequenciais Ordenadas

## Representação

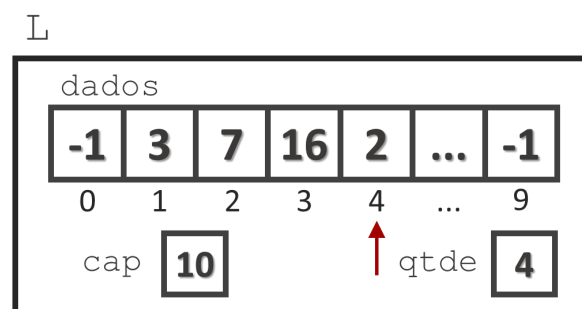


## Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento/item estará na posição de índice 0 e o último na posição de índice  $qtde-1$ .
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro  $qtde$ , o qual indica a próxima posição livre. Em uma lista com pelo menos 1 item, os itens válidos da lista são aqueles posicionados desde o índice 0 até o índice  $qtde-1$ .
- O membro  $dados$  consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da lista (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.)
- O membro  $cap$  armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos/itens que a lista poderá armazenar.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD *Lista Linear Sequencial*, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.
- **A lista deve permanecer ordenada após operações de inserção ou remoção.**

## Acesso a dados

Seja uma lista L, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista

- $L.dados$ : acesso ao campo/membro  $dados$  da lista L ( $dados$  é um arranjo/vetor)
- $L.qtde$ : acesso ao campo/membro  $qtde$  da lista L ( $qtde$  armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)
- $L.cap$ : acesso ao campo/membro  $cap$  da lista L ( $cap$  armazena o número máximo de itens que se pode armazenar na lista, ou seja, sua capacidade)
- $L.dados[i]$ : acesso ao item situado na posição de índice  $i$  do campo  $dados$  da lista L

## Operações auxiliares

### Capacidade da lista

```
inteiro capacidade(L)
Entrada: lista L
Saída: capacidade da lista

retorna L.cap
```

### Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens válidos
        presentes na lista

retorna L.qtde
```

### Verificação de lista cheia

```
lógico cheia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver cheia; falso caso contrário

se L.qtde = L.cap então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

### Verificação de lista vazia

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

## Operação de inserção

```
lógico inserir(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: verdadeiro se inserido; falso caso contrário

    se cheia(L) ou invalido(ctd) então
        retorna falso

    se vazia(L) então
        L.dados[0] ← ctd
    senão
        i ← L.qtde
        enquanto i > 0 e L.dados[i-1] > ctd faça
            L.dados[i] ← L.dados[i-1]
            i ← i - 1
        L.dados[i] ← ctd
    L.qtde ← L.qtde + 1
    retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

### Remoção de item na k-ésima posição

```
lógico remover(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: verdadeiro se inserido; falso caso contrário

    se vazia(L) ou invalido(k) então
        retorna falso

    para i ← k-1 até tamanho(L)-2 faça
        L.dados[i] ← L.dados[i+1]

    L.qtde ← L.qtde - 1
    retorna verdadeiro
```

### Remoção de item com chave ctd

```
lógico remover(L, c)
Entrada: lista L, item com chave c a ser removido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

    se vazia(L) então
        retorna falso

    para i ← 0 até tamanho(L)-1 faça
        se L.dados[i] = ctd então
            para j ← i até tamanho(L)-2 faça
                L.dados[j] ← L.dados[j+1]
            L.qtde ← L.qtde - 1
            retorna verdadeiro

    retorna falso
```

# Operações de busca

## Busca sequencial

```
lógico buscar_seq(L, e)
Entrada: lista L, elemento e a ser procurado na lista
Saída: verdadeiro se elemento encontrado; falso caso contrário

    se vazia(L) então
        retorna falso

    para i ← 0 até tamanho(L)-1 faça
        se L.dados[i] = e então
            retorna verdadeiro

    retorna falso
```

## Busca binária

```
lógico busca_binaria(L, valor)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se valor encontrado; falso caso contrário

    se vazia(L) então
        retorna falso

    esq ← 0
    dir ← tamanho(L) - 1
    enquanto esq ≤ dir faça
        meio ← (esq + dir)/2
        se L.dados[meio] = valor então
            retorna verdadeiro
        senão
            se valor > L.dados[meio] então
                esq ← meio + 1
            senão
                dir ← meio - 1

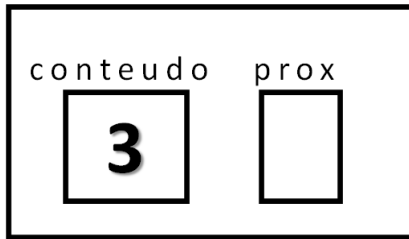
    retorna falso
```



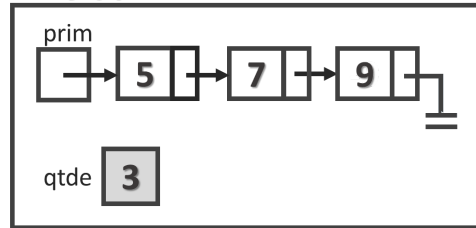
# Listas Lineares Encadeadas Ordenadas

## Representação

celula



Lista

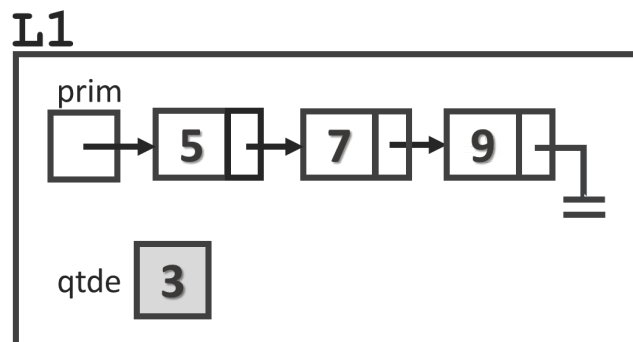


## Algumas regras

- Os itens presentes nas células da lista são acessados por meio do campo (membro) `prim`, sendo esse uma referência para o primeiro item da lista. Caso a referência seja nula, a lista estará vazia. O campo (membro) `qtde` indica o número de itens presentes na lista.
- Os itens na lista não estão indexados, porém mantém uma ordem: 1ª item da lista, 2ª item da lista, etc. O acesso à primeira célula da lista é feito por meio do campo `prim`, enquanto que o acesso aos demais itens é feito utilizando as referências armazenadas no campo `prox` de cada célula.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista Linear Encadeada, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.
- **A lista deve permanecer ordenada após operações de inserção ou remoção.**

## Acesso a dados

Seja uma lista L1, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista:

`L1.prim`: acesso ao campo/membro `prim` da lista L1

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista L1 (`qtde` armazena a quantidade de itens presentes na lista)

`L1.prim.prox`: acesso ao campo/membro `prox` da primeira célula da lista L1

`L1.prim.conteudo`: acesso ao campo/membro `conteudo` da primeira célula da lista L1

## Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às sub-rotinas estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

## Operações auxiliares

**Tamanho da lista** (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens presentes na
        lista

retorna L.qtde
```

**Verificação de lista vazia**

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

## Observação:

As sub-rotinas `capacidade` e `cheia` não fazem sentido neste tipo de lista, portanto não sendo apresentadas.

## Operações de inserção

```
lógico inserir(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd
Saída: sucesso ou falha na operação
  se invalido(ctd) então
    retorna falso
  cel.conteudo ← ctd
  temp ← L.prim
  se vazia(L) ou temp.conteudo > ctd então
    cel.prox ← L.prim
    L.prim ← cel
    L.qtde ← L.qtde + 1
    retorna verdadeiro
  senão
    para i ← 1 até tamanho(L)-1 faça
      se temp.prox.conteudo > ctd então
        cel.prox ← temp.prox
        temp.prox ← cel
        L.qtde ← L.qtde + 1
        retorna verdadeiro
    temp ← temp.prox
  retorna falso
```

## Operações de remoção

### Remoção de item na k-ésima posição

```
lógico remover(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

    se vazia(L) ou invalido(k) então
        retorna falso

    temp ← L.prim
    se k = 1 então
        L.prim ← L.prim.prox
    senão
        para i ← 1 até k-2 faça
            temp ← temp.prox
        temp.prox ← temp.prox.prox

    L.qtde ← L.qtde - 1
    retorna verdadeiro
```

### Remoção de item com chave ctd

```
lógico remover(L, ctd)
Entrada: lista L, ctd a ser removido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

    se vazia(L) então
        retorna falso

    temp ← L.prim
    se temp ≠ NULO e temp.conteudo = ctd então
        L.prim ← L.prim.prox
        L.qtde ← L.qtde - 1
        retorna verdadeiro
    senão
        enquanto temp.prox ≠ NULO faça
            se temp.prox.conteudo = ctd então
                temp.prox ← temp.prox.prox
                L.qtde ← L.qtde - 1
                retorna verdadeiro
            temp ← temp.prox
    retorna falso
```

# Operação de busca

## Busca sequencial

```
lógico buscar(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser buscado
Saída: sucesso ou falha na operação

    se vazia(L) então
        retorna falso

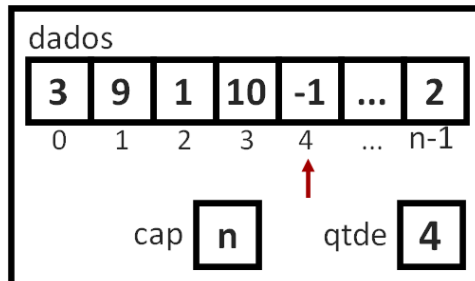
    temp ← L.prim
    enquanto temp ≠ NULO faça
        se temp.conteudo = ctd então
            retorna verdadeiro
        temp ← temp.prox
    retorna falso
```

## Filas (sequencial)

As filas nada mais são do que listas com restrição de acesso e manipulação. Desse modo, elas podem ser implementadas usando listas sequenciais ou listas encadeadas. Para tanto, a seguir são apresentados os dois tipos de listas e as respectivas alterações para a representação de filas.

### Representação com listas sequenciais

Fila



### Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento/item estará na posição de índice 0 e o último na posição de índice  $qtde-1$ .
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro `qtde`, o qual indica a próxima posição **livre**. Em uma lista com pelo menos 1 item, os itens válidos da lista são aqueles posicionados desde o índice 0 até o índice  $qtde-1$ .
- O membro `dados` consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da fila ou pilha (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.).
- O membro `cap` armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos/itens que a lista poderá armazenar.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD *Fila* ou TAD *Pilha*, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

### Operação auxiliar

#### Verificação de fila vazia

```
lógico vazia(F)
  Entrada: fila F
  Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

  se F.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

  retorna falso
```

## Operação de inserção

Inserção no fim (é o tipo de inserção usado em filas). Operação comumente denominada **push**.

```
lógico inserir(F, e)
Entrada: fila F, elemento e a ser inserido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

se cheia(F) então
    retorna falso

F.dados[F.qtde] ← e
F.qtde ← F.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

Remoção no início (é o tipo de inserção usado em filas). Comumente denominada **pop**.

```
lógico remover(F)
Entrada: fila F
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(F) então
    retorna falso

para i ← 1 até tamanho(F)-1 faça
    F.dados[i-1] ← F.dados[i]

F.qtde ← F.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

## Operação de acesso

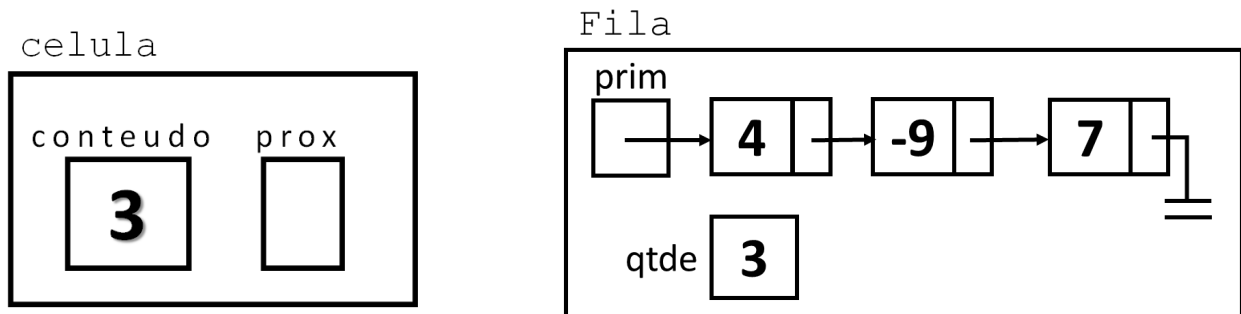
Em uma fila **somente** temos acesso ao elemento que está no início da fila (frente da fila). Esta operação assume que a fila não está vazia. O usuário dessa operação deverá testar a fila antes de acessar. O tipo `elemento` indica um tipo genérico para informar o retorno de um elemento presente na frente da fila. Para cada fila, `elemento` será compatível com o tipo de dado armazenado. Esta operação somente deve ser chamada quando a fila não estiver vazia. Comumente denominada de **front**.

```
elemento frente(F)
Entrada: fila F
Saída: sucesso ou falha na operação

retorna F.dados[0]
```

## Filas (representação com listas encadeadas)

Representação com listas encadeadas



### Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às sub-rotinas estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

### Operação auxiliar

#### Verificação de fila vazia

```
lógico vazia(F)
Entrada: fila F
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

    se F.qtde = 0 então
        retorna verdadeiro

    retorna falso
```

### Operação de inserção

Na fila usamos a **inserção no fim**, logo o pseudocódigo abaixo é o mesmo desta funcionalidade. Operação comumente denominada **push**.

```
lógico inserir(F, ctd)
Entrada: fila F, conteúdo ctd a inserir
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.prox ← NULO

    se vazia(L) então
        F.prim ← cel
    senão
        temp ← F.prim
        enquanto temp.prox ≠ NULO faça
            temp ← temp.prox
        temp.prox ← cel

    F.qtde ← F.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```



## Operação de remoção

Na fila usamos a **remoção no início**, logo o pseudocódigo abaixo é o mesmo desta funcionalidade. Comumente denominada **pop**.

```
lógico remover(F)
Entrada: fila F
Saída: sucesso ou falha na operação

    se vazia(F) então
        retorna falso

    F.prim ← F.prim.prox
    F.qtde ← F.qtde - 1

    retorna verdadeiro
```

## Operação de acesso

Em uma fila **somente** temos acesso ao elemento que está no início da fila (frente da fila). Esta operação assume que a fila não está vazia. O usuário dessa operação deverá testar a fila antes de acessar. O tipo `elemento` indica um tipo genérico para informar o retorno de um elemento presente na frente da fila. Para cada fila, `elemento` será compatível com o tipo de dado armazenado. Esta operação somente deve ser chamada quando a fila não estiver vazia. Comumente denominada de **front**.

```
elemento frente(F)
Entrada: fila F
Saída: sucesso ou falha na operação

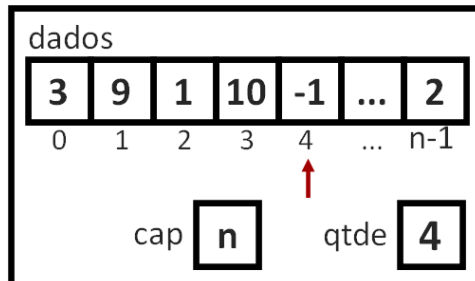
    retorna F.prim.conteudo
```

## Pilha (sequencial)

As pilhas nada mais são do que listas com restrição de acesso e manipulação. Desse modo, elas podem ser implementadas usando listas sequenciais ou listas encadeadas. Para tanto, a seguir são apresentados os dois tipos de listas e as respectivas alterações para a representação de pilhas.

### Representação com listas sequenciais

Pilha



### Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento/item estará na posição de índice 0 e o último na posição de índice  $qtde-1$ .
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro `qtde`, o qual indica a próxima posição **livre**. Em uma lista com pelo menos 1 item, os itens válidos da lista são aqueles posicionados desde o índice 0 até o índice  $qtde-1$ .
- O membro `dados` consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da fila ou pilha (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.).
- O membro `cap` armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos/itens que a lista poderá armazenar.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD *Pilha*, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.
- A inserção e remoção na pilha devem ocorrer na mesma extremidade. Por ter uma estrutura sequencial, neste TAD faremos a inserção e remoção no fim. Esta estratégia evita movimentação de dados.

### Operação auxiliar

#### Verificação de pilha vazia

```
lógico vazia(P)
  Entrada: pilha P
  Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

  se P.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

  retorna falso
```

## Operação de inserção

Inserção no fim (é o tipo de inserção usado em pilhas). Operação comumente denominada **push**.

```
lógico inserir(P, e)
Entrada: pilha P, elemento e a ser inserido
Saída: sucesso (verdadeiro) ou falha (falso) na operação

    se cheia(P) então
        retorna falso

    P.dados[P.qtde] ← e
    P.qtde ← P.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

Remoção no fim (é o tipo de inserção usado em pilha). Comumente denominada **pop**.

```
lógico remover(P)
Entrada: pilha P
Saída: sucesso ou falha na operação

    se vazia(P) então
        retorna falso

    P.qtde ← P.qtde - 1

    retorna verdadeiro
```

## Operação de acesso

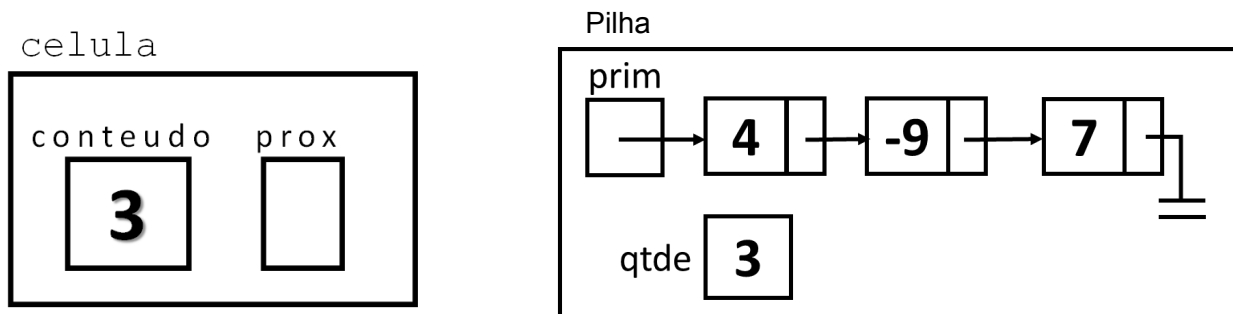
Em uma pilha **somente** temos acesso ao elemento que está no fim da lista (topo da pilha). Esta operação assume que a pilha não está vazia. O usuário dessa operação deverá testar a pilha antes de acessar. O tipo `elemento` indica um tipo genérico para informar o retorno de um elemento presente no topo da pilha. Para cada pilha, `elemento` será compatível com o tipo de dado armazenado. Esta operação somente deve ser chamada quando a pilha não estiver vazia. Comumente denominada de **top**.

```
elemento topo(P)
Entrada: pilha P
Saída: retorna o elemento que se encontra no topo da pilha

    retorna P.dados[P.qtde-1]
```

## Pilhas (representação com listas encadeadas)

Representação com listas encadeadas



### Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às sub-rotinas estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

Em uma pilha inserir e remover itens de uma mesma extremidade da lista. Desse modo, faremos inserção e remoção no início, uma vez que estas operações simplificam o acesso ao topo da pilha.

### Operação auxiliar

#### Verificação de pilha vazia

```
lógico vazia(P)
Entrada: pilha P
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se P.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

### Operação de inserção

Na pilha usamos a **inserção no início**, logo o pseudocódigo abaixo é o mesmo desta funcionalidade. Operação comumente denominada **push**.

```
lógico inserir(P, ctd)
Entrada: pilha P, conteúdo ctd a inserir
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

se invalido(ctd) então
    retorna falso

cel.conteudo ← ctd
cel.prox ← P.prim
P.prim ← cel

P.qtde ← P.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

Na pilha usamos a **remoção no início**. Logo, o pseudocódigo abaixo é o mesmo desta funcionalidade presente na lista encadeada. Operação comumente denominada **pop**.

```
lógico remover(P)
Entrada: pilha P
Saída: sucesso ou falha na operação

    se vazia(P) então
        retorna falso

    P.prim ← P.prim.prox
    P.qtde ← P.qtde - 1

    retorna verdadeiro
```

## Operação de acesso

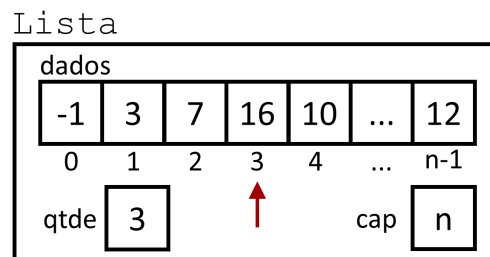
Em uma pilha **somente** temos acesso ao elemento que está no início da lista (topo da pilha). Esta operação assume que a pilha não está vazia. O usuário dessa operação deverá testar a pilha antes de acessar. O tipo `elemento` indica um tipo genérico para informar o retorno de um elemento presente no topo da pilha. Para cada pilha, `elemento` será compatível com o tipo de dado armazenado. Esta operação somente deve ser chamada quando a pilha não estiver vazia. Comumente denominada de **top**.

```
elemento topo(P)
Entrada: pilha P
Saída: retorna o elemento que se encontra no topo da pilha

    retorna P.prim.conteudo
```

# Listas Lineares Ordenadas Sequenciais

## Representação



## Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento está na primeira posição (índice 0) e o último no índice  $qtde-1$ .
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro `qtde` da lista, o qual indica a próxima posição **livre**.
- O membro `dados` consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da lista (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.)
- O membro `cap` armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos que a lista poderá conter.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Operações de acesso aos dados da lista

`L1.dados`: acesso ao campo/membro `dados` da lista `L1` (`dados` é um arranjo/vetor)

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista `L1` (`qtde` armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)

`L1.cap`: acesso ao campo/membro `cap` da lista `L1` (`cap` armazena o número máximo de itens que se pode armazenar na lista, ou seja, sua capacidade)

`L1.dados[i]`: acesso ao item situado no índice `i` do campo/membro `dados` da lista `L1`

## Operações auxiliares

### Capacidade da lista

```
inteiro capacidade(L)  
Entrada: lista L  
Saída: capacidade da lista  
  
    retorna L.cap
```

### Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)  
Entrada: lista L  
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens  
        presentes na lista  
  
    retorna L.qtde
```

### Verificação de lista cheia

```
lógico cheia(L)  
Entrada: lista L  
Saída: verdadeiro se estiver cheia; falso caso contrário  
  
    se L.qtde = L.cap então  
        retorna verdadeiro  
  
    retorna falso
```

### Verificação de lista vazia

```
lógico vazia(L)  
Entrada: lista L  
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário  
  
    se L.qtde = 0 então  
        retorna verdadeiro  
  
    retorna falso
```

## Operação de inserção

Uma vez que os itens entrarão na lista de forma ordenada, somente uma operação de inserção será oferecida. O item será adequadamente inserido de acordo com a ordenação dos itens existentes.

```
lógico inserir(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação

se cheia(L) então
    retorna falso

se vazia(L) então
    L.dados[0] ← ctd
senão
    i ← L.qtde
    enquanto i > 0 e L.dados[i-1] > ctd faça
        L.dados[i] ← L.dados[i-1]
        i ← i - 1
    L.dados[i] ← ctd

    L.qtde ← L.qtde + 1

retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

Somente uma operação de remoção está sendo apresentada nesta lista. Para inserir no início ou no fim, basta fazer  $k = 1$  ou  $k = \text{tamanho}(L)$ , respectivamente..

```
lógico remover(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) ou invalido(k) então
    retorna falso

para i ← k-1 até tamanho(L)-1 faça
    L.dados[i] ← L.dados[i+1]

    L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```



# Operações de busca

## Busca Sequencial

```
lógico buscar(L, valor)
Entrada: lista L, valor a ser verificado na lista
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

para i ← 0 até tamanho(L)-1 faça
    se L.dados[i] = valor então
        retorna verdadeiro

retorna falso
```

## Busca Sequencial (Otimizada)

```
lógico buscar(L, valor)
Entrada: lista L, valor a ser verificado na lista
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

i ← 0
enquanto i < tamanho(L) e valor ≤ L.dado[i] faça
    se L.dados[i] = valor então
        retorna verdadeiro
    i ← i + 1

retorna falso
```

## Busca Binária

```
lógico busca_binaria(L, valor)
Entrada: lista L, valor a ser verificado na lista
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

esq ← 0
dir ← tamanho(L) - 1

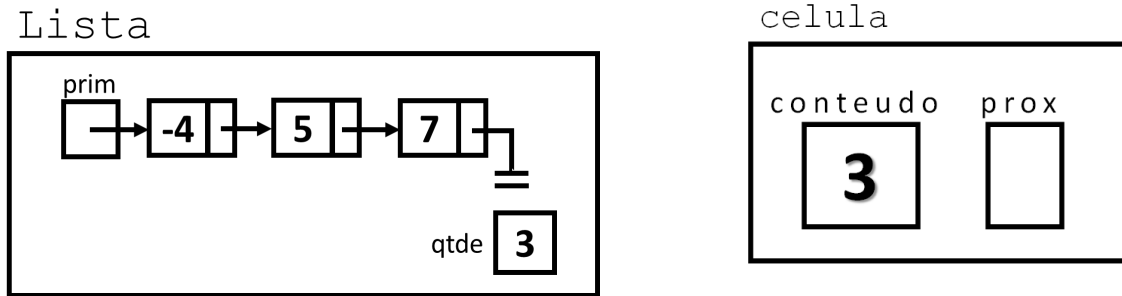
enquanto esq ≤ dir faça
    meio ← ⌊(esq + dir)/2⌋

    se L.dados[meio] = valor então
        retorna verdadeiro
    senão
        se L.dados[meio] < valor então
            dir ← meio - 1
        senão
            esq ← meio + 1

retorna falso
```

# Listas Lineares Ordenadas Encadeadas

## Representação

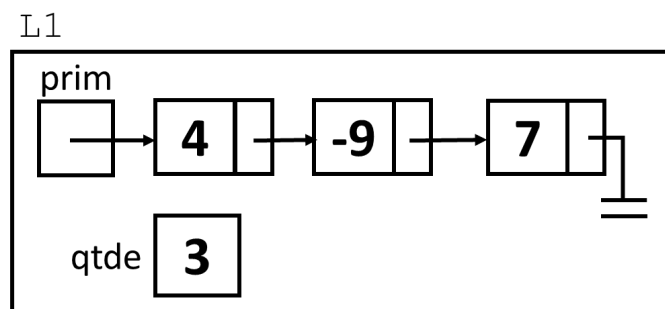


## Algumas regras

- Os itens (células) da lista são acessados por meio do campo/membro `prim` da lista, sendo esse membro uma referência para o primeiro item da lista. Caso a referência seja nula, a lista estará vazia. O campo/membro `qtde` indica o número de itens presentes na lista.
- Os itens na lista não estão indexados, porém mantém uma ordem: 1ª item da lista, 2ª item da lista, etc. O acesso à primeira célula da lista é feito por meio do campo `prim`, enquanto que o acesso aos demais itens é feito utilizando as referências armazenadas no campo `prox` de cada célula.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista Ordenada Encadeada, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Acesso a dados

Seja uma lista L1, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista:

`L1.prim`: acesso ao campo/membro primeiro da lista L1

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista L1 (`qtde` armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)

`L1.prim.prox`: acesso ao campo/membro `prox` da primeira célula da lista L1

`L1.prim.conteudo`: acesso ao campo/membro `conteudo` da primeira célula da lista L1

## Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às funções estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

## Operações auxiliares

**Tamanho da lista** (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens
        presentes na lista

retorna L.qtde
```

**Verificação de lista vazia**

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro
retorna falso
```

## Operação de inserção

Uma vez que os itens entrarão na lista de forma ordenada, somente uma operação de inserção será oferecida. O item será adequadamente inserido de acordo com a ordenação dos itens existentes.

```
lógico inserir(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

cel.conteudo ← ctd
temp ← L.prim
se vazia(L) ou temp.conteudo > ctd então
    cel.prox ← L.prim
    L.prim ← cel
senão
    para i ← 1 .. tamanho(L) faça
        se temp.prox = NULO então
            temp.prox ← cel
            L.qtde ← L.qtde + 1
            retorna verdadeiro
        se temp.prox.conteudo > ctd então
            cel.prox ← temp.prox
            temp.prox ← cel
            L.qtde ← L.qtde + 1
            retorna verdadeiro
    temp ← temp.prox
retorna falso
```

## Operação de remoção

Somente uma operação de remoção está sendo apresentada nesta lista. Para remover no início ou no fim, basta fazer  $k = 1$  ou  $k = \text{tamanho}(L)$ , respectivamente..

```
lógico remover(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) ou invalido(k) então
    retorna falso

temp ← L.prim
se L.qtde = 1 e k = 1 então
    L.prim ← NULO
senão
    para i ← 1 até k-2 passo 1 faça
        temp ← temp.prox
        temp.prox ← temp.prox.prox

L.qtde ← L.qtde - 1
retorna verdadeiro
```

## Operação de busca

### Busca sequencial

```
lógico buscar(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser buscado
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) ou invalido(ctd) então
    retorna falso

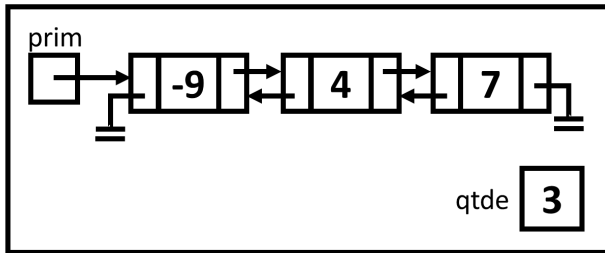
temp ← L.prim
enquanto temp ≠ NULO faça
    se temp.conteudo = ctd então
        retorna verdadeiro
    temp ← temp.prox

retorna falso
```

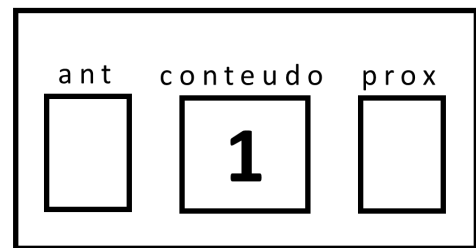
# Listas Lineares Duplamente Encadeadas

## Representação

Lista



celula

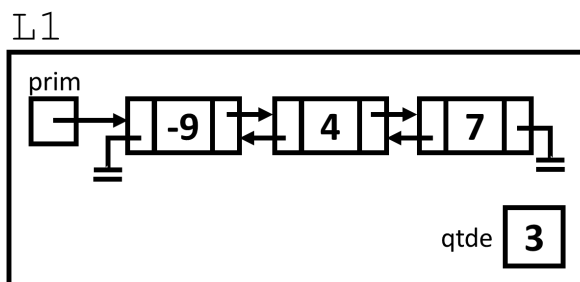


## Algumas regras

- Os itens (células) da lista são acessados por meio do campo/membro `prim` da lista, sendo esse membro uma referência para o primeiro item da lista. Caso a referência seja nula, a lista estará vazia. O campo/membro `qtde` indica o número de itens presentes na lista.
- Os itens na lista não estão indexados, porém mantém uma ordem: 1ª item da lista, 2ª item da lista, etc. O acesso à primeira célula da lista é feito por meio do campo `prim`, enquanto que o acesso aos demais itens é feito utilizando as referências armazenadas nos campos `prox` ou `ant` de cada célula.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista Ordenada Encadeada, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Acesso a dados

Seja uma lista L1, conforme figura abaixo:



## Operações de acesso aos dados da lista:

`L1.prim`: acesso ao campo/membro `prim` da lista L1

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro `qtde` da lista L1 (`qtde` armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)

`L1.prim.prox`: acesso ao campo/membro `prox` da primeira célula da lista L1

`temp.ant`: acesso ao campo/membro `ant` da célula referenciada pela variável `temp`

`L1.prim.conteudo`: acesso ao campo/membro `conteudo` da primeira célula da lista L1

## Observações

Assume-se que os argumentos passados para as chamadas às funções estão adequados, de modo que somente alguns testes de validação são feitos como pré-condição das operações.

## Operações auxiliares

**Tamanho da lista** (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens
        presentes na lista

retorna L.qtde
```

**Verificação de lista vazia**

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se L.qtde = 0 então
    retorna verdadeiro
retorna falso
```

## Operações de inserção

### Inserção no início

```
lógico inserir_inicio(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.ant ← NULO
    cel.prox ← NULO

    se não vazia(L) então
        L.prim.ant ← cel

    cel.prox ← L.prim
    L.prim ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```

### Inserção no meio

```
lógico inserir_meio(L, ctd, k)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido na k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) ou invalido(k) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.ant ← NULO
    cel.prox ← NULO

    se esta_vazia(L) e k = 1 então
        L.prim ← cel
        retorna verdadeiro

    temp ← L.prim
    para i ← 1 até k-2 passo 1 faça
        temp ← temp.prox

    cel.ant ← temp
    cel.prox ← temp.prox
    se temp.prox ≠ NULO então
        temp.prox.ant ← cel
    temp.prox ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1

    retorna verdadeiro
```



### Inserção no fim

```
lógico inserir_fim(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a inserir
Saída: sucesso ou falha na operação
cel: célula a ser inserida

    se invalido(ctd) então
        retorna falso

    cel.conteudo ← ctd
    cel.prox ← NULO

    se vazia(L) então
        L.prim ← cel
        cel.ant ← NULO
    senão
        temp ← L.prim
        enquanto temp.prox ≠ NULO faça
            temp ← temp.prox
        cel.ant ← temp
        temp.prox ← cel

    L.qtde ← L.qtde + 1
    retorna verdadeiro
```

## Operações de remoção

### Remoção no início

```
lógico remover_inicio(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

se tamanho(L) então
    L.prim ← NULO
senão
    L.prim.prox.ant ← NULO
    L.prim ← L.prim.prox

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

### Remoção no meio

```
lógico remover_meio(L, k)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) ou invalido(k) então
    retorna falso

temp ← L.prim
para i ← 1 até k-2 passo 1 faça
    temp ← temp.prox
temp.prox ← temp.prox.prox
se temp.prox ≠ NULO então
    temp.prox.ant ← temp

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

### Remoção no fim

```
lógico remover_fim(L)
Entrada: lista L, k-ésima posição
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

temp ← L.prim
se L.qtde = 1 então
    L.prim ← NULO
senão
    enquanto temp.prox ≠ NULO faça
        temp ← temp.prox
        temp.ant.prox ← NULO

L.qtde ← L.qtde - 1

retorna verdadeiro
```

# Operação de busca

## Busca sequencial

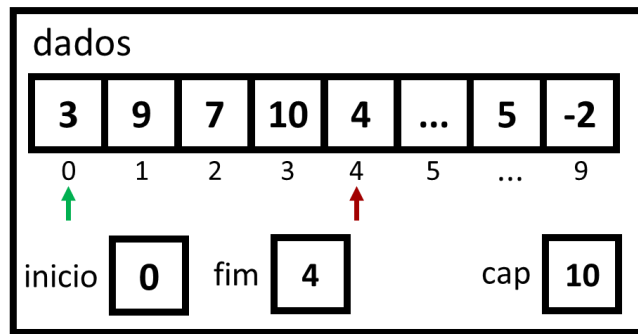
```
lógico buscar(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser buscado
Saída: sucesso ou falha na operação

    se vazia(L) ou invalido(ctd) então
        retorna falso

    temp ← L.prim
    enquanto temp ≠ NULO faça
        se temp.conteudo = ctd então
            retorna verdadeiro
        temp ← temp.prox
    retorna falso
```

# Listas Circulares Sequenciais

## Representação



## Algumas regras

- Os elementos estão sempre contíguos na lista, sendo que o primeiro elemento está na posição de índice *início* e o último no índice *fim*-1.
- O marcador (seta vermelha) representa a mesma informação armazenada no campo/membro *fim* da lista, o qual indica a próxima posição **livre**.
- O marcador (seta verde) representa a mesma informação armazenada no campo/membro *início* da lista, o qual indica a primeira posição **ocupada**. Caso o campo *início* contenha o valor -1, isso indica que a lista está **vazia**.
- O membro *dados* consiste em um arranjo/vetor, sendo o espaço reservado para armazenar os dados da lista (dependendo do contexto, podem ser inteiros, reais, pessoas, etc.)
- O membro *cap* armazena a capacidade da lista, ou seja, a quantidade máxima de elementos que a lista poderá conter.
- A representação acima compreende somente a parte de dados do TAD Lista, sendo que a forma de acesso e as principais operações serão definidas em seguida.

## Operações de acesso aos dados da lista

`L1.dados`: acesso ao campo/membro *dados* da lista *L1* (*dados* é um arranjo/vetor)

`L1.qtde`: acesso ao campo/membro *qtde* da lista *L1* (*qtde* armazena a quantidade de itens válidos presentes na lista)

`L1.cap`: acesso ao campo/membro *cap* da lista *L1* (*cap* armazena o número máximo de itens que se pode armazenar na lista, ou seja, sua capacidade)

`L1.dados[i]`: acesso ao item situado no índice *i* do campo/membro *dados* da lista *L1*

## Operações auxiliares

### Capacidade da lista

```
inteiro capacidade(L)
Entrada: lista L
Saída: capacidade da lista

retorna L.cap
```

### Tamanho da lista (quantidade de elementos válidos na lista)

```
inteiro tamanho(L)
Entrada: lista L
Saída: tamanho da lista, ou seja, a quantidade de itens
        presentes na lista

se L.inicio = -1 então
    retorna 0

se L.fim > L.inicio então
    retorna L.fim - L.inicio
senão
    retorna L.fim - L.inicio + capacidade(L)
```

### Verificação de lista cheia

```
lógico cheia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver cheia; falso caso contrário

se tamanho(L) = L.cap então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

### Verificação de lista vazia

```
lógico vazia(L)
Entrada: lista L
Saída: verdadeiro se estiver vazia; falso caso contrário

se tamanho(L) = 0 então
    retorna verdadeiro

retorna falso
```

## Operação de inserção

Esta lista terá uma operação de inserção, de modo a manter os dados contíguos no vetor.

```
lógico inserir(L, ctd)
Entrada: lista L, conteúdo ctd a ser inserido
Saída: sucesso ou falha na operação

se cheia(L) então
    retorna falso

se vazia(L) então
    L.inicio ← 0
    L.fim ← 0
    L.dados[fim] ← ctd
    L.fim ← L.fim + 1

se L.fim = capacidade(L) então
    L.fim ← 0

retorna verdadeiro
```

## Operação de remoção

Esta lista terá uma operação de remoção, de modo a manter os dados contíguos no vetor.

```
lógico remover(L)
Entrada: lista L
Saída: sucesso ou falha na operação

se vazia(L) então
    retorna falso

    L.inicio ← L.inicio + 1

se L.inicio = capacidade(L) então
    L.inicio ← 0

se L.inicio = L.fim então
    L.inicio ← -1
    L.fim ← 0

retorna verdadeiro
```

## **Algumas referências bibliográficas**

GUIMARÃES, Ângelo de Moura; LAGES, Newton Alberto de Castilho. Algoritmos e estruturas de dados. Rio de Janeiro: LTC, 1994.

FARRER, et al. Algoritmos estruturados. Rio de Janeiro: LTC, 1999.

MANZANO, José Augusto N. G. Algoritmos: lógica para desenvolvimento de programação de computadores. 21 ed. São Paulo: Érica, 2007.