

# Algoritmos e Estruturas de Dados I

#### Pilhas e Filas

versão 2.9.2

Fabiano Oliveira

fabiano.oliveira@ime.uerj.br

- Listas Lineares agrupam diversos elementos e oferecem operações de inserção, busca e remoção gerais
  - Caso não seja necessário fornecer todas estas operações, ou não seja necessário que cada operação seja oferecida de forma tão geral, há a possibilidade de oferecer mais eficientemente um conjunto menor (e ainda útil!) de operações

- Deque: inserções/remoções/buscas apenas em pontas da lista
  - o Pilha:
    - inserções/remoções/buscas na mesma ponta
    - o último a entrar é o primeiro a sair (LIFO "last in, first out")
  - o Fila:
    - inserções numa ponta; remoções/buscas na outra
    - o primeiro a entrar é o primeiro a sair (FIFO -"first in, first out")

### Pilha<TElem>

```
função Topo(ref P: Pilha): <TElem>
   Obtém o último elemento inserido em P, ou NULO se não há
procedimento Empilha(ref P: Pilha, x: <TElem>)
   Insere x em P

função Desempilha(ref P: Pilha): <TElem>
   Remove e retorna o topo de P

função Tamanho(ref P: Pilha): Inteiro
   Obtém o número de elementos na pilha
```

#### Exemplo 1:

```
var P: Pilha <Inteiro>
Constroi(P)
Empilha(P, 12)
Empilha(P, 25)
escrever (Topo(P)) //saída: 25
Empilha(P, 1)
escrever (Desempilha(P)) //saída: 1
Empilha(P, 7)
escrever (Desempilha(P)) //saída: 7
escrever (Desempilha(P)) //saída: 25
escrever (Desempilha(P)) //saída: 12
Destroi(P)
```

#### Exemplo 2:

```
var P1, P2: Pilha <Inteiro>
Constroi(P1), Constroi(P2)
Empilha(P1, 12)
Empilha(P1, 25)
Empilha(P2, Topo(P1))
Empilha(P2, 7)
Empilha(P2, Desempilha(P1))
Empilha(P2, 30)
Empilha(P1, Topo(P2))
enquanto Tamanho(P1) > 0 faça
   escrever (Desempilha(P1)) //saídas: 30, 12
enquanto Tamanho(P2) > 0 faça
   escrever (Desempilha(P2)) //saídas: 30, 25, 7, 25
Destroi(P1), Destroi(P2)
```

### Exemplo 3:

```
função OqueEuFaco(ref B[]: Inteiro,
                     N: Inteiro): Lógico
  var P: Pilha<Inteiro>
   Constroi(P)
   para i ← 1 até N faça
      Empilha(P, B[i])
   i \leftarrow 1
   enquanto i \le N E B[i] = Desempilha(P) faça
      i \leftarrow i + 1
   Destroi(P)
   retornar (i > N)
```

 Exemplo 4: na Notação Polonesa Reversa (NPR), operandos vêm antes de operação, que é aplicada imediatamente

em NPR:

(a) 3 7 x 4 x 1 - 5 - 1 + (b) 3 7 4 1 - x 5 - x 1 +

```
programa NPR()
  var Expr: ListaLinear<Inteiro, Cadeia>
  var Termo: Cadeia
  var i \leftarrow 1
  ler (Termo)
   enquanto Termo ≠ "FIM" faça
      InsereEm(Expr, i, i, Termo)
      i \leftarrow i+1
      ler (Termo)
  escrever (AvaliaNPR(Expr))
```

```
função AvaliaNPR(Expr: ListaLinear): Real
       //Ex: Expr = ["3","7","4","1","-","x","5","-","x","1","+"]
       var P: Pilha<Real>
       para i ← 1 até Tamanho(Expr) faça
           Termo ← BuscaEm(Expr, i)
           se Termo = "+" então
              v2\leftarrow Desempilha(P); v1\leftarrow Desempilha(P)
              Empilha(P, v1+v2)
           senão se Termo = "*" então
              v2\leftarrow Desempilha(P); v1\leftarrow Desempilha(P)
              Empilha(P, v1*v2)
           senão se Termo = ... então
              //tratar cada possível operação
           senão //trata-se de número
              Empilha(P, de cadeia(Termo))
       retornar Desempilha(P)
```

Com Alocação Sequencial:

```
var MAX N: Inteiro ← <NÚMERO MÁXIMO DE ELEMENTOS>
estrutura Pilha<TElem>:
   Elem[1..MAX N]: <TElem>
   N: Inteiro //número corrente de elementos na pilha
procedimento Constroi(ref P: Pilha)
   P.N \leftarrow 0
procedimento Destroi(ref P: Pilha)
                                                 Espaço:
   //nada precisa ser feito
                                                \theta(MAX_N)
```

Com Alocação Sequencial:

```
função Topo(ref P: Pilha): <TElem>
  retornar (P.Elem[P.N])
```

Tempo:

Com Alocação Sequencial:

```
procedimento Empilha(ref P: Pilha, x: <TElem>)
    se P.N < MAX_N então
        P.N ← P.N + 1
        P.Elem[P.N] ← x
    senão
        Exceção("Overflow")</pre>
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

Com Alocação Sequencial:

```
função Desempilha(ref P: Pilha): <TElem>
    se P.N > 0 então
        P.N ← P.N - 1
        retornar (P.Elem[P.N+1])
    senão
        Exceção("Underflow")
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

Com Alocação Sequencial:

```
função Tamanho(ref P: Pilha): Inteiro
retornar (P.N)
```

Tempo:

Com Alocação Encadeada:

```
estrutura No <TElem>:
   Elem: <TElem>
   Prox: ^No
estrutura Pilha <TElem>:
   Inicio: ^No <TElem>
   N: Inteiro
procedimento Constroi(ref P: Pilha)
   P.Inicio, P.N \leftarrow NULO, 0
                                                   Espaço:
                                                     \theta(N)
procedimento Destroi(ref P: Pilha)
   // mesma destruição de listas encadeadas
```

Com Alocação Encadeada:

```
função Topo(ref P: Pilha): <TElem>
retornar (P.Inicio^.Elem)
```

Tempo:

Com Alocação Encadeada:

```
procedimento Empilha(ref P: Pilha, x: <TElem>)
  var novoNo: ^No
  alocar(novoNo)
  novoNo^.Elem, novoNo^.Prox ← x, P.Inicio
  P.Inicio, P.N ← novoNo, P.N+1
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

Com Alocação Encadeada:

```
função Desempilha(ref P: Pilha): <TElem>
   se P.Inicio ≠ NULO então
     var NoARemover: ^No, x: <TElem>
     NoARemover, x, P.Inicio, P.N ←
        P.Inicio, P.Inicio. Elem,
        P.Inicio<sup>^</sup>.Prox, P.N-1
     desalocar(NoARemover)
      retornar (x)
   senão
      Exceção("Underflow")
```

Tempo:

Com Alocação Encadeada:

```
função Tamanho(ref P: Pilha): Inteiro
  retornar (P.N)
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

### Fila<TElem>

```
função Proximo(ref F: Fila): <TElem>
   Obtém o primeiro elemento inserido em F, ou NULO se não há
procedimento Enfileira(ref F: Fila, x: <TElem>)
   Insere x em F
função Desenfileira(ref F: Fila): <TElem>
   Remove e retorna o próximo de F
função Tamanho(ref F: Fila): Inteiro
   Obtém o número de elementos na fila
```

#### Exemplo 1:

```
var F: Fila <Inteiro>
Constroi(F)
Enfileira(F, 12)
Enfileira(F, 25)
escrever (Proximo(F)) //saída: 12
Enfileira(F, 1)
escrever (Desenfileira(F)) //saída: 12
Enfileira(F, 7)
escrever (Desenfileira(F)) //saída: 25
escrever (Desenfileira(F)) //saída: 1
escrever (Desenfileira(F)) //saída: 7
Destroi(F)
```

#### Exemplo 2:

```
var F1, F2: Fila <Inteiro>
Constroi(F1), Constroi(F2)
Enfileira(F1, 12)
Enfileira(F1, 25)
Enfileira(F2, Proximo(F1))
Enfileira(F2, 7)
Enfileira(F2, Desenfileira(F1))
Enfileira(F2, 30)
Enfileira(F1, Proximo(F2))
enquanto Tamanho(F1) > 0 faça
   escrever (Desenfileira(F1)) //saídas: 25, 12
enquanto Tamanho(F2) > 0 faça
   escrever (Desenfileira(F2)) //saídas: 12, 7, 12, 30
Destroi(F1), Destroi(F2)
```

#### Exemplo 3:

```
procedimento OqueEuFaco(ref B[]: Inteiro,
                          N: Inteiro)
  var F1, F2: Fila<Inteiro>
  Constroi(F1), Constroi(F2)
  para i ← 1 até N faça
     Enfileira(F1, B[i])
   para i ← 1 até N faça
     para j ← 1 até Tamanho(F1)-1 faça
        Enfileira(F2, Desenfileira(F1))
     B[i] \leftarrow Desenfileira(F1)
     F1, F2 \leftarrow F2, F1
  Destroi(F1), Destroi(F2)
```

### Exemplo 4:

```
programa NPR()
  var Expr: Fila<Cadeia>
  var Termo: Cadeia
  ler (Termo)
  enquanto Termo ≠ "FIM" faça
      Enfileira(Expr, Termo)
      ler (Termo)
      escrever (AvaliaNPR(Expr))
```

```
função AvaliaNPR(Expr: Fila): Real
       //Ex: Expr = ["3","7","4","1","-","x","5","-","x","1","+"]
       var P: Pilha<Real>
       enquanto Tamanho(Expr) > 0 faça
           Termo ← Desenfileira(Expr)
           se Termo = "+" então
              v2\leftarrow Desempilha(P); v1\leftarrow Desempilha(P)
              Empilha(P, v1+v2)
           senão se Termo = "*" então
              v2\leftarrow Desempilha(P); v1\leftarrow Desempilha(P)
              Empilha(P, v1*v2)
           senão se Termo = ... então
              //tratar cada possível operação
           senão //trata-se de número
              Empilha(P, de cadeia(Termo))
       retornar Desempilha(P)
```

Com Alocação Sequencial:

```
var MAX_N: Inteiro ← <MÁXIMO NÚMERO DE ELEMENTOS>

estrutura Fila<TElem>:
    Elem[1..MAX_N]: <TElem>
    Inicio, Fim: Inteiro //início e fim da fila

procedimento Constroi(ref F: Fila)
    F.Inicio, F.Fim ← 0, 0

    Espaço:
    procedimento Destroi(ref F: Fila)
    //nada precisa ser feito
```

Com Alocação Sequencial:

```
função Proximo(ref F: Fila): <TElem>
  retornar (F.Elem[F.Inicio])
```

Tempo:

Com Alocação Sequencial:

```
procedimento Enfileira(ref F: Fila, x: <TElem>)
  var i: Inteiro
  i ← F.Fim mod MAX_N + 1
  se i ≠ F.Inicio então
    F.Fim ← i
    F.Elem[F.Fim] ← x
    se F.Inicio = 0 então F.Inicio ← 1
  senão
    Exceção("Overflow")
```

Tempo:

Com Alocação Sequencial:

```
função Desenfileira(ref F: Fila): <TElem>
   se F.Inicio ≠ 0 então
      var x: <TElem> ← F.Elem[F.Inicio]
      se F.Inicio = F.Fim então
          F.Inicio, F.Fim \leftarrow 0, 0
      senão
          F.Inicio ← F.Inicio mod MAX N + 1
      retornar (x)
   senão
      Exceção("Underflow")
```

Tempo:

Com Alocação Sequencial:

```
função Tamanho(ref F: Fila): Inteiro
    se F.Inicio = 0 então
        retornar (0)
    senão se F.Inicio ≤ F.Fim então
        retornar (F.Fim - F.Inicio + 1)
    senão
        retornar MAX_N-(F.Inicio-F.Fim+1)+2
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

Com Alocação Encadeada:

```
estrutura No <TElem>:
   Elem: <TElem>
   Prox: ^No
estrutura Fila <TElem>:
   Inicio, Fim: ^No <TElem>
   N: Inteiro
procedimento Constroi(ref F: Fila)
   F.Inicio, F.Fim, F.N \leftarrow NULO, NULO, 0
procedimento Destroi(ref F: Fila)
   // mesma destruição de listas encadeadas
```

Espaço:

 $\theta(N)$ 

Com Alocação Encadeada:

```
função Proximo(ref F: Fila): <TElem>
  retornar (F.Inicio^.Elem)
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

Com Alocação Encadeada:

```
procedimento Enfileira(ref F: Fila, x: <TElem>)
  var novoNo: ^No
  alocar(novoNo)
  novoNo^.Elem, novoNo^.Prox, F.N ← x, NULO, F.N+1
  se F.Inicio = NULO então
     F.Inicio, F.Fim ← novoNo, novoNo
  senão
     F.Fim^.Prox, F.Fim ← novoNo, novoNo
```

Tempo:

Com Alocação Encadeada:

Exceção("Underflow")

```
função Desenfileira(ref F: Fila): <TElem>
    se F. Inicio ≠ NULO então
        var NoARemover: ^No, x: <TElem> ←
                                          F.Inicio, F.Inicio<sup>^</sup>.Elem
        se F. Tnicio = F. Fim então
            F.Inicio, F.Fim ← NULO, NULO
        senão
            F.Tnicio \leftarrow F.Tnicio^{.Prox}
        desalocar(NoARemover)
        F.N \leftarrow F.N - 1
                                                             Tempo:
        retornar (x)
                                                              \theta(1)
    senão
```

Com Alocação Encadeada:

```
função Tamanho(ref F: Fila): Inteiro
  retornar (F.N)
```

Tempo:  $\theta(1)$ 

- 1. Um deque geral deve prover as seguintes operações:
  - a. **procedimento** inserelnicio(**ref** D: Deque, x: <TElem>)
  - b. **procedimento** insereFim(**ref** D: Deque, x: <TElem>)
  - c. função removelnicio(ref D: Deque): <TElem>
  - d. **função** removeFim(**ref** D: Deque): <TElem>
  - e. função buscalnicio(ref D: Deque): <TElem>
  - f. função buscaFim(ref D: Deque): <TElem>

Defina o estrutura Deque e escreva os procedimentos e funções acima de forma análoga ao realizado com Pilhas e Filas. Considere o uso da alocação tanto sequencial quanto encadeada.

- Reescreva as operações de Pilha utilizando duas Filas como estrutura de dados auxiliar para guardar os elementos. Manipule as filas por suas interfaces padrão.
- 3. Reescreva as operações de Fila utilizando duas Pilhas como estrutura de dados auxiliar para guardar os elementos. Manipule as pilhas por suas interfaces padrão.

- 4. Escreva um algoritmo que dada uma pilha P, inverta a ordem dos elementos de P. Seu algoritmo deve usar espaço auxiliar constante e:
  - a. uma fila
  - b. duas pilhas
  - c. uma pilha

Seu algoritmo deve manipular as pilhas e filas por suas interfaces padrão.

- 5. Escreva um algoritmo que dada uma fila F, inverta a ordem dos elementos de F. Seu algoritmo deve manipular F por sua interface padrão, usar espaço auxiliar constante e:
  - a. uma pilha
  - b. duas filas

Seu algoritmo deve manipular as pilhas e filas por suas interfaces padrão.

- 6. Seja X um arquivo em disco que guarda uma sequência de N naturais. Sabendo-se que o conteúdo de X é muito grande para ser carregado todo em memória, faça um algoritmo que escreva os últimos 1000 naturais de X em tempo θ(N). Suponha que o arquivo deve ser acessado sequencialmente, da seguinte maneira: ele deve ser primeiramente aberto, depois cada os naturais são lidos um a um até que um -1 seja lido (indicando final de arquivo), situação em que o arquivo deve ser fechado. Como acesso a disco é uma operação custosa, deseja-se fazer tal impressão numa única passagem pelos dados do arquivo.
- 7. Criar uma variação de pilha, chamada de PilhaMin, que, além de fornecer as operações de pilha em tempo constante, define a operação função obterMinimo(ref P: PilhaMin): <TElem> que retorna o elemento de P com a menor chave em tempo constante.

- Escrever um algoritmo que converta uma expressão aritmética parentizada usando as 4 operações para a expressão correspondente em notação polonesa reversa. Ex: Entrada: ((A+B)\*(C-(F/D))) Saída: AB+CFD/-\*
- 9. Uma pilha é ordenada se os elementos removidos de P são e₁, ..., eŊ (nesta ordem) e tais que eᵢ ≤ eᵢ₊₁, para todo 1 ≤ i < N. Dada uma pilha P, escreva um algoritmo que remova e reinsira elementos de P (através das funções empilha e desempilha) até que P se torne ordenada. Seu algoritmo deverá utilizar espaço auxiliar constante acrescido de outra pilha.</p>

- 10. Escrever um algoritmo que verifique se uma expressão está corretamente parentizada (isto é, sem que um parênteses abra (respectivamente feche) sem fechar (respectivamente sem abrir) entre um par de abre-e-fecha de parênteses). Você deve atender as seguintes especificações:
  - a. não há limite de tamanho para a entrada (exceto pela memória disponível)
  - b. existem vários tipos de parênteses. Cada fechamento de parênteses deve corresponder a uma abertura do mesmo tipo. O tipo é especificado pelo nome logo após cada parêntese.

#### Exemplo de entrada:

```
(p(p)p(p)p(p)p)p)p \Rightarrow OK (só um tipo de parênteses, p)

(p1(p2)p1)p2 \Rightarrow incorreto (dois tipos de parênteses, p1 e p2)

(p1(p2)p2)p1 \Rightarrow OK (dois tipos de parênteses, p1 e p2)
```

11. Deseja-se por razões técnicas quebrar uma pilha P em várias pilhas menores P<sub>1</sub>, P<sub>2</sub>, ..., P<sub>T</sub>. A ideia é que sejam inseridos em P<sub>1</sub> do primeiro ao k-ésimo elemento de P, em P<sub>2</sub> do (k+1)-ésimo ao (2k)-ésimo elemento de P, e assim por diante. Para tanto, projetou-se a estrutura de dados chamada PilhaDividida como se segue:

Termine o trabalho, escrevendo as operações de pilha para a PilhaDividida, acrescida da seguinte operação:

função Desempilha(ref P: PilhaDividida, i: Inteiro): <TElem>
que desempilha um elemento da pilha P; e o retorna

12. Projete um programa para monitorar entradas e saídas de pacotes em um roteador. O programa deve ler uma sequência de N pares X Y onde X = "E" representando se o roteador deve receber em seu buffer um novo dado cujo valor é Y, ou X="S" representando que ele deve enviar o dado mais antigo no buffer pelo canal Y. Como entrada, haverá o valor de N seguido dos N pares X Y. Como saída, o programa deve imprimir, tão logo um par X Y com X = "S" é lido, o par R S representando que o dado R será enviado pelo canal S. O algoritmo deve ter complexidade de tempo O(N).

Exemplo:

Entrada:	Saída:
13	
E 10 E 2 S 4	10 4
E3E7S5	2 5
S 6	3 6
S 7	7 7
E6E1E4E5S1	6 1

13. Dada uma sequência de N teclas pressionadas com o cursor focado em um editor de texto inicialmente sem texto algum, onde cada tecla pode ser uma letra, espaço em branco, número, [ (código para tecla Home) ou ] (código para tecla End), determine qual será o texto final produzido na tela do editor. Lembre-se que Home envia o cursor ao início do texto e a tecla End o envia para o final. O algoritmo deve ter complexidade de tempo θ (N).

Exemplo:

Entrada: Text[o ba]gun[ça[d]o; Saída: dçao baTextguno

14. Elabore um algoritmo que leia N inteiros e imprima-os alternando números positivos com negativos, sendo que tanto a ordem de impressão entre os números positivos quanto aquela entre os números negativos devem ser a mesma daquela de leitura. Não há qualquer garantia sobre como se dará a aparição de positivos e negativos durante a leitura, exceto de que haverão ao todo N/2 números positivos e N/2 números negativos. Seu algoritmo deve ter complexidade de tempo O(N). Exemplo:

**Entrada**: 3 2 1 -2 -1 4 6 -3 -4 -5 -6 -7 -8 -9 5 7 8 9

**Saída**: 3 -2 2 -1 1 -3 4 -4 6 -5 5 -6 7 -7 8 -8 9 -9