

Universidade Federal de Viçosa Campus Rio Paranaíba Instituto de Ciências Exatas e Tecnológicas

SIN 343 Desafios de Programação

João Batista Ribeiro

joao42lbatista@gmail.com

Slides baseados no material do prof. Guilherme C. Pena

Aula de Hoje

Estruturas de Dados Elementares

Conjuntos (coleções de dados) são fundamentais para a Matemática e para a Ciência da Computação.

Enquanto conjuntos matemáticos são invariáveis, os conjuntos manipulados por algoritmos podem crescer, encolher ou sofrer outras mudanças ao longo do tempo.

Tais conjuntos podem ser chamados de *conjuntos* dinâmicos.

Em uma implementação típica de um conjunto dinâmico, cada elemento é representado por um objeto cujos atributos podem ser examinados e manipulados através de um ponteiro.

Alguns tipos de conjuntos dinâmicos consideram que um dos atributos do objeto é uma *chave* de identificação.

Números, letras, palavras, são exemplos de chave que podem definir uma ordenação aos elementos do conjunto.

Operações:

As operações em conjuntos dinâmicos podem ser agrupadas em duas categorias:

- *consultas*, que simplesmente retornam informações sobre o conjunto;
- *operações modificadoras*, que alteram o conjunto.

Operações:

Search(S, k)

Uma consulta que, dado um conjunto S e um valor de chave k, retorna um ponteiro para um elemento de S tal que x.chave = k ou NULL se nenhum elemento desse tipo for encontrado.

- Insert(S, x)

Uma operação modificadora que aumenta o conjunto S com o elemento apontado por x. Normalmente considera-se que os atributos de x já foram inicializados.

Operações:

- Delete(S, x)

Uma operação modificadora que, dado um ponteiro x para um elemento no conjunto S, remove x de S.

- Minimum(S)

Uma consulta em um conjunto totalmente ordenado S que retorna um ponteiro para o elemento de S que tenha a menor chave.

- Maximum(S)

Uma consulta em um conjunto totalmente ordenado S que retorna um ponteiro para o elemento de S que tenha a maior chave.

Operações:

- Sucessor(S, x)

Uma consulta que, dado um elemento x cuja chave é de um conjunto totalmente ordenado S, retorna um ponteiro para o elemento maior seguinte em S ou NULL se x é o elemento máximo.

Predecessor(S, x)

Uma consulta que, dado um elemento x cuja chave é de um conjunto totalmente ordenado S, retorna um ponteiro para o elemento menor seguinte em S ou NULL se x é o elemento mínimo.

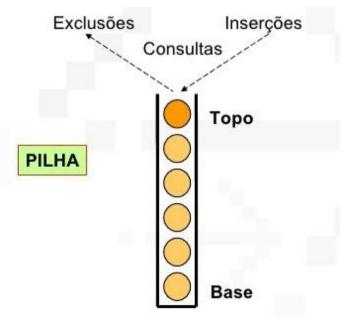
Pilhas e Filas:

Pilhas e Filas são conjuntos dinâmicos nos quais o elemento removido do conjunto pela operação **Delete** é especificado previamente.

Pilhas e Filas:

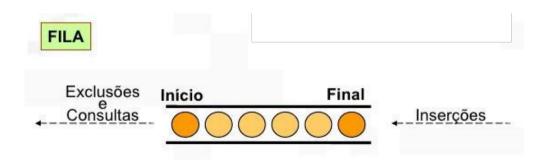
Em uma *pilha*, o elemento eliminado do conjunto é o mais recentemente inserido: a pilha implementa uma política de *último a entrar, primeiro a sair* ou *LIFO*

(last-in, first-out).



Pilhas e Filas:

Em uma *fila*, o elemento eliminado é sempre o que estava no conjunto a mais tempo: a fila implementa uma política de *primeiro a entrar, primeiro a sair* ou *FIFO* (first-in, first-out).



Pilhas:

A operação *Insert* em uma pilha é frequentemente denominada *Push*, e a operação *Delete* é frequentemente denominada *Pop*.

Podemos implementar uma pilha de no máximo n elementos com um arranjo simples **S[1..n]**.

O arranjo tem um atributo **S.top** que indexa o elemento mais recentemente inserido.

Pilhas:

A pilha consiste nos elementos **S[1 .. S.top]**, onde **S[1]** é o elemento na parte inferior da pilha e **S[S.top]** é o elemento na parte superior.

Quando S.topo = 0, a pilha não contém nenhum elemento e está *vazia*.

Pilhas:

Stack-Empty(S)

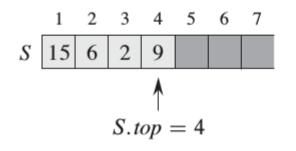
- 1 **if** S.topo == 0
- 2 **return** true
- 3 else return false

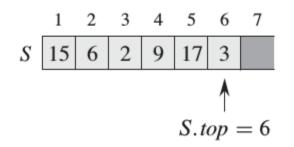
Push(S, x)

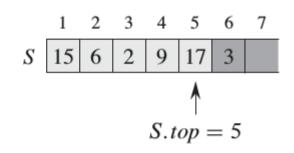
- 1 S.topo = S.top + 1
- 2 S[S.top] = x

Pop(S)

- 1 if Stack-Empty(S)
- 2 **error** "underflow"
- 3 **else**
- 4 S.top = S.top -1
- 5 **return** S[S.top+1]







Pilhas (C++):

#include <stack>

std::stack

Funções Principais (existem outras):

(constructor)	Constroi Pilha		
empty	Testa se está vazia		
size	Retorna o tamanho		
top	Consulta o topo		
push	Insere um elemento		
pop	Retorna o topo		

```
Pilhas (C++):
```

```
#include <iostream>
                       // std::cout
                         // std::stack
#include <stack>
using namespace std;
int main (){
   stack<int> pilha;
   for (int i=0; i<5; ++i)
      pilha.push(i);
   cout << "Removendo elementos...";</pre>
   while (!pilha.empty()) {
      cout << ' ' << pilha.top();</pre>
      pilha.pop();
   cout << '\n';
   return 0;
```

Pilhas: (Balanceamento de Parenteses)

Em uma string, você deve avaliar se os elementos parênteses, colchetes e chaves estão balanceados. Diz que uma string é balanceada quando cada elemento que abre tem seu elemento equivalente que fecha corretamente.

Por exemplo, a string: "(()[]{})" está balanceada; Enquanto as strings: "(()([)])" "((}())" e "){}(" não estão.

Pilhas: (Balanceamento de Parenteses)

https://www.hackerrank.com/challenges/balanced-brackets

Filas:

A operação *Insert* em uma fila é frequentemente denominada *Enqueue*, e a operação *Delete* é frequentemente denominada *Dequeue*.

A fila funciona como uma fileira de pessoas em uma caixa registradora. A fila tem um início (ou **head**) e um fim (ou **tail**). Quando um elemento é inserido na fila, ocupa seu lugar no fim dela.

Filas:

O elemento retirado da fila é sempre aquele que está no início dela.

Podemos implementar uma pilha de no máximo n-1 elementos com um arranjo simples **Q[1..n]**.

A fila tem um atributo **Q.head** que indexa ou aponta para seu início. O atributo **Q.tail** que indexa a próxima posição onde um elemento recém-chegado ocupará.

Filas:

Os elementos de uma fila seguem uma ordem circular, isto é, quando Q.tail ou Q.head == Q.length eles passam para a primeira posição novamente.

Quando **Q.head** == **Q.tail**, a fila está vazia.

Inicialmente Q.head == Q.tail == 1 e não existem elementos para desenfileirar.

Quando Q.head == Q.tail + 1 ou simultaneamente Q.head == 1 e Q.tail == Q.length, a fila está cheia e não podemos inserir mais elementos.

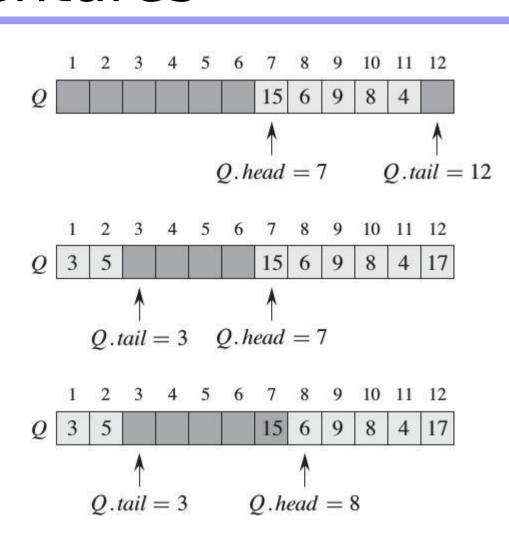
Filas:

Enqueue(Q,x)

- 1 Q[Q.tail] = x
- 2 **if** Q.tail == Q.length
- 3 Q.tail = 1
- 4 **else** Q.tail = Q.tail + 1

Dequeue(Q)

- 1 x = Q[Q.head]
- 2 **if** Q.head == Q.length
- 3 Q.head = 1
- 4 **else** Q.head = Q.head + 1
- 5 **return** x



Filas (C++):

#include <queue>

std::queue

Funções Principais (existem outras):

(constructor)	Constroi Pilha		
empty	Testa se está vazia		
size	Retorna o tamanho		
front	Acessa o primeiro elemento atual		
back	Acessa o ultimo elemento atual		
push	Insere um elemento		
рор	Remove o primeiro elemento atual		

Filas (C++):

```
#include <iostream>
#include <queue>
using namespace std;
int main (){
  queue<int> fila;
  int num;
  cout << "Digite valores(0 - sair):\n";</pre>
  do {
    cin >> num;
    fila.push (num);
  } while (num);
  cout << "Valores: ";</pre>
  while (!fila.empty()) {
    cout << ' ' << fila.front();</pre>
    fila.pop();
  cout << '\n';
  return 0;
```

Filas (Distancia entre cidades):

A ideia de fila aparece naturalmente no cálculo de distâncias em um grafo. Imagine N cidades numeradas de 0 a N-1 e interligadas por estradas de mão única. As ligações entre as cidades são representadas por uma matriz A da seguinte maneira:

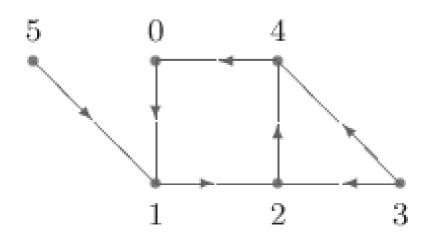
A[i][j] vale 1 se existe estrada de i para j

e vale 0 em caso contrário.

Filas (Distancia entre cidades):

Segue um exemplo em que N vale 6:

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	1	0	1	0
4	1	0	0	0	0	0
5	0	1	0	0	0	0



Exemplo de entrada:

63

010000

001000

000010

001010

100000

010000

Saída

231016

Filas (Distancia entre cidades):

A distância de uma cidade c a uma cidade j é o **menor número de estradas** que preciso percorrer para ir de c a j. (A distância de c a j é, em geral, diferente da distância de j a c.)

O problema:

Dada uma cidade c e a matriz de estradas, determinar a distância de c a cada uma das demais cidades.

Exemplo de entrada:

6 4

010000

001000

000010

001010

100000

010000

Saída:

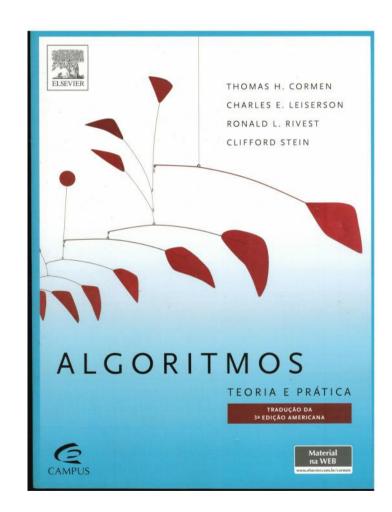
123606

Filas (Problema do castelo na matriz):

https://www.hackerrank.com/challenges/castle-on-the-grid

Referência Bibliográfica

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; STEIN, C. Algoritmos: teoria e prática. Tradução da 2. ed. Americana. Rio de Janeiro: Campus, 2002.



Referência Bibliográfica

- SKIENA, S.S. REVILLA, M. A. Programming challenges: the programming contest training manual. Springer, 2003.

