

#### Pilhas



Algoritmos e Estruturas de Dados I

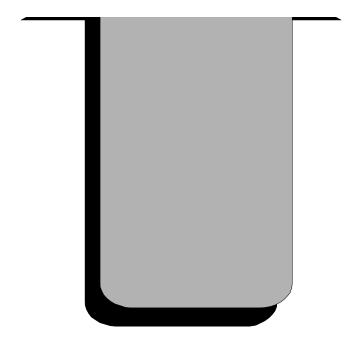
- Nesta aula veremos o ADT pilha
- □ Uma pilha é usada em muitas situações tais como avaliação de expressões aritméticas, chamada e retorno de procedimentos e funções e busca exaustiva (backtracking)

# Organização

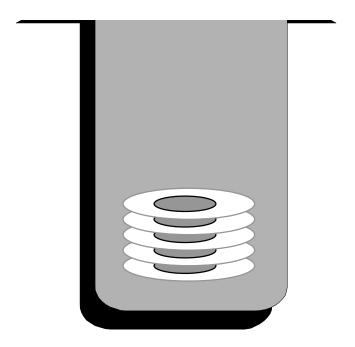
- ■Definição do ADT Pilha
- □ Especificação
  - Operações sobre o ADT Pilha, utilizando pré- e pós-condições
- ■Implementação
  - Estática (contígua)
  - Dinâmica (encadeada)

## Definição

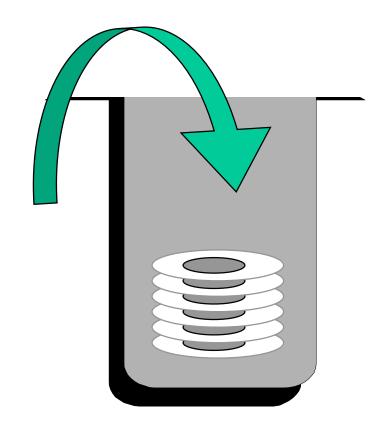
□Uma pilha (stack) é uma estrutura de dados na qual todas inserções e remoções de dados são efetuadas numa única extremidade, denominada topo (top) da pilha



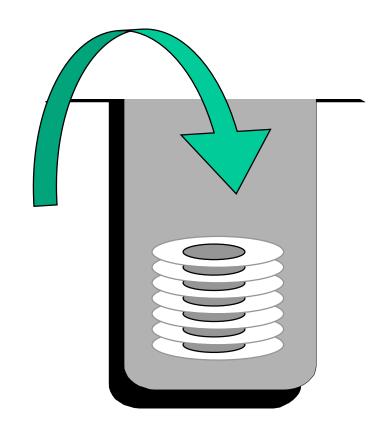
 □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service



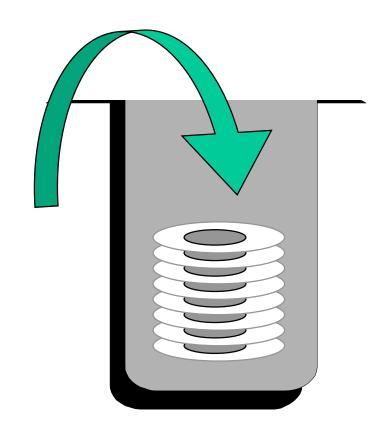
- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- □ Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados...



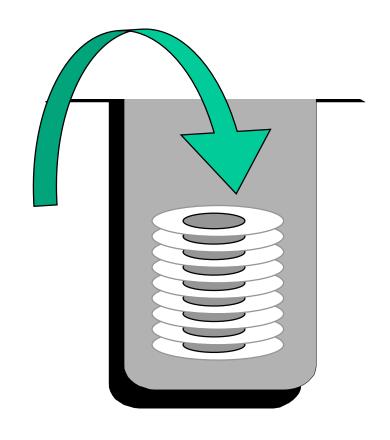
- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- □ Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados...



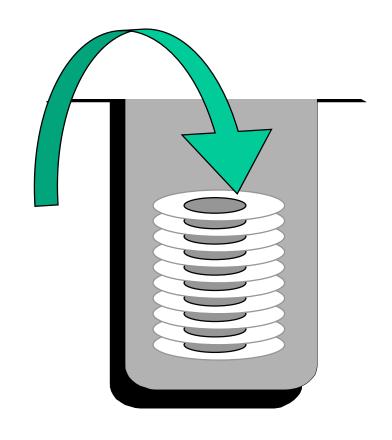
- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- □ Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados...



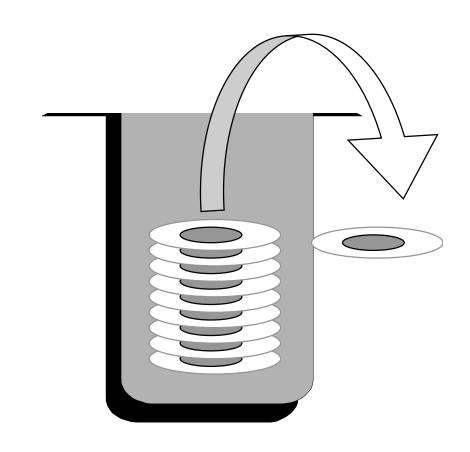
- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- □ Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados...



- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados...

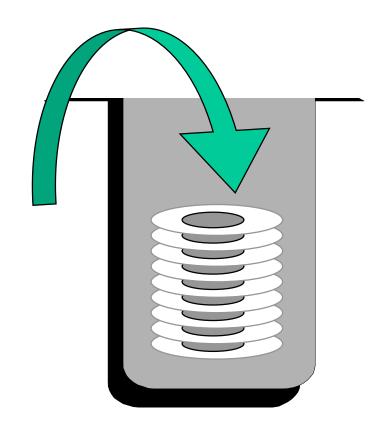


- □ Por exemplo, pense numa pilha de pratos comumente encontrada em restaurantes do tipo self-service
- Os pratos são colocados sempre no topo da pilha pelos empregados e são retirados a partir do topo pelos clientes
- □ O prato localizado no fundo da pilha foi o primeiro a ser colocado na pilha e é o último a ser retirado



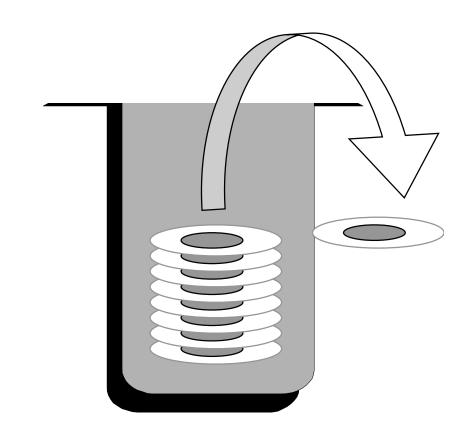
#### Operações Fundamentais

■ Quando um item é adicionado numa pilha, usa-se a operação Push (inserir)



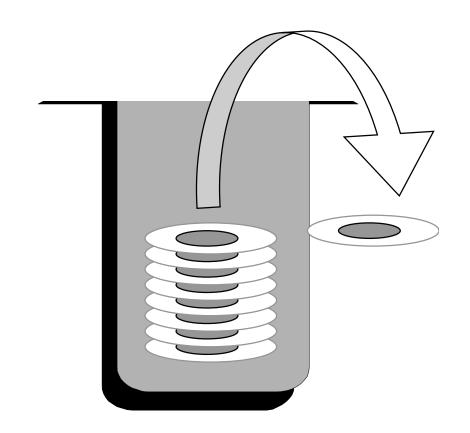
#### Operações Fundamentais

- □ Quando um item é adicionado numa pilha, usa-se a operação Push (inserir)
- Quando um item é retirado de uma pilha, usa-se a operaçãoPop (retirar)

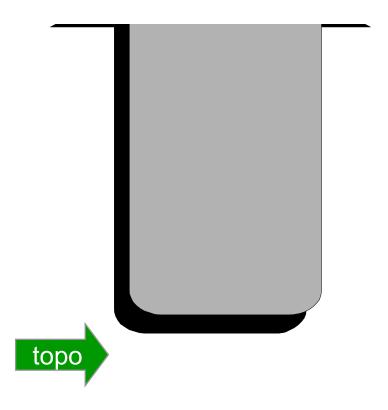


#### LIFO

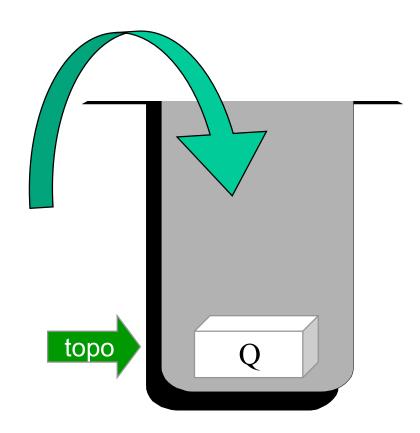
- □ O último item inserido(Push) na pilha ésempre o primeiro aser retirado (Pop)
- □ Esta propriedade é denominada *Last In, First Out* (último a entrar, primeiro a sair) ou **LIFO**



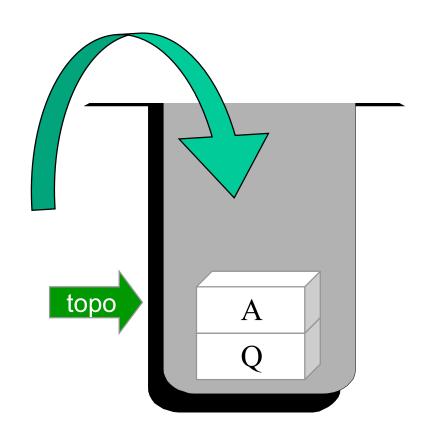
pilha vazia inicialmente



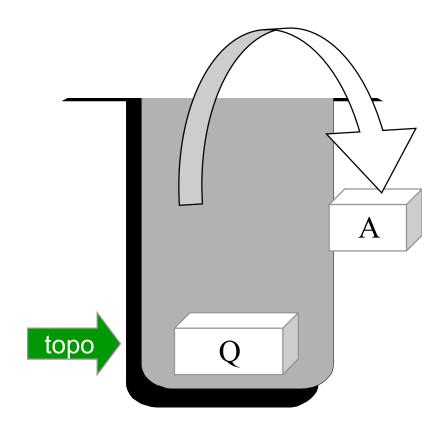
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q



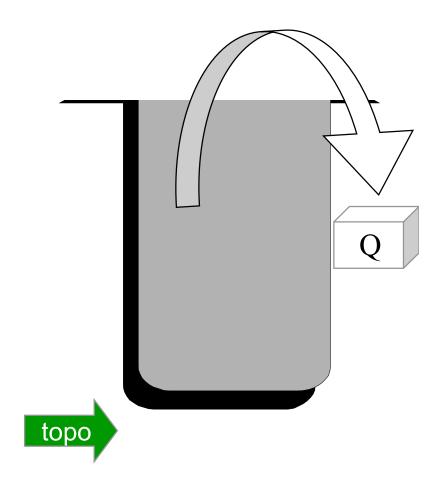
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A



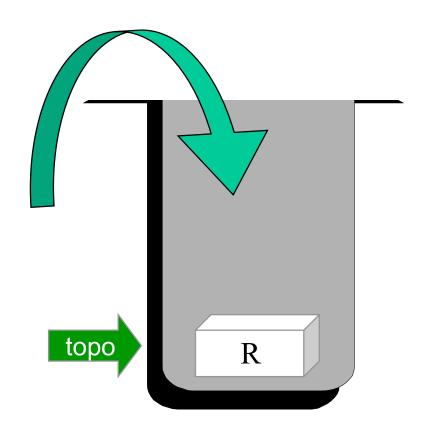
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa



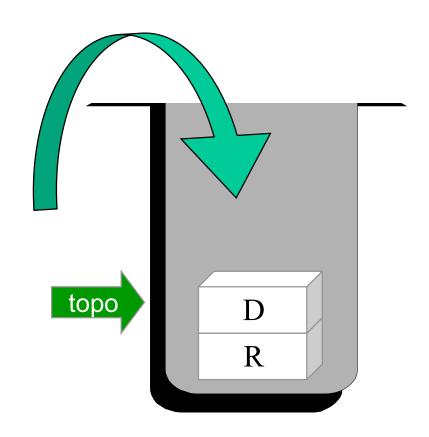
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ remover (pop) uma caixa



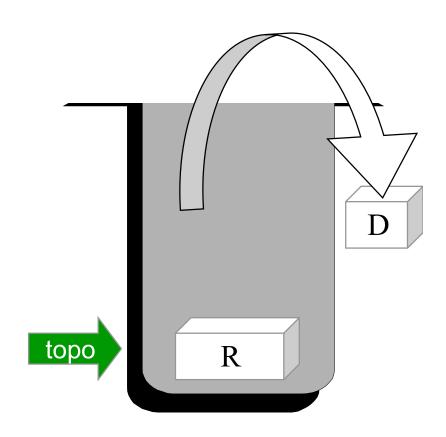
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa
- remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa R



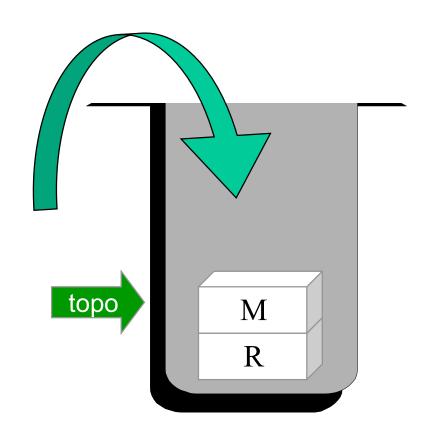
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa R
- ☐ inserir (push) caixa D



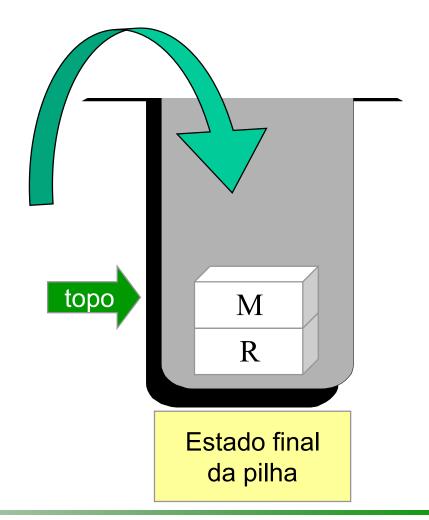
- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa R
- ☐ inserir (push) caixa D
- ☐ remover (pop) uma caixa



- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- remover (pop) uma caixa
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa R
- ☐ inserir (push) caixa D
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa M



- pilha vazia inicialmente
- ☐ inserir (push) caixa Q
- ☐ inserir (push) caixa A
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa R
- ☐ inserir (push) caixa D
- ☐ remover (pop) uma caixa
- ☐ inserir (push) caixa M



## Exemplo: Invertendo uma Linha

- □Suponha que você precisa de um procedimento que leia uma linha e escrevaa de forma reversa (de trás para frente)
- □ Isto pode ser feito simplesmente inserindo (push) cada caracter numa pilha à medida que ele é lido
- ■Quando a linha estiver terminada, basta retirar (pop) os caracteres da pilha e eles virão em ordem reversa

#### Invertendo uma Linha

```
void ReverseRead()
// Dada uma linha fornecida pelo usuário, escreve-a em ordem reversa
{ Stack line;
 char ch;
 while (! cin.eof() && ! line.Full())
 { cin >> ch; // Inserir cada caracter da linha para a pilha
   line.Push(ch);
 cout << "\nEsta é a linha em ordem reversa:\n";
 while (! line.Empty())
 { line.Pop(ch); // Retirar cada caracter da pilha e escrevê-lo
   cout << ch;
 cout << endl;
} // end ReverseRead
```

# Information Hiding

- Note que o procedimento ReverseRead foi escrito antes de se considerar como realmente a pilha foi implementada
- □ Isto é um exemplo de ocultamento de informação (information hiding)
- □ Se alguém já escreveu os métodos para manipulação de pilhas, então podemos usá-los sem conhecer os detalhes de como as pilhas são mantidas na memória ou como as operações em pilhas são realmente efetuadas

# Information Hiding

- Information hiding facilita a mudança de implementação: se uma implementação é mais eficiente, então apenas as declarações e os métodos de manipulação de pilhas serão alterados
- O programa torna-se mais legível: o aparecimento das palavras Push e Pop alertam quem está lendo sobre o que está ocorrendo
- □ Separando o uso de estruturas de dados da sua implementação ajuda a melhorar o projeto *top-down* (do nível maior de abstração para o menor; do menor detalhamento para o maior) tanto de estruturas de dados quanto de programas

# Especificação

- ■Operações:
  - Criação
  - Destruição
  - Status
  - Operações Básicas
  - Outras Operações

# Criação

- Stack::Stack();
- □ pré-condição: nenhuma
- □pós-condição: Pilha é criada e iniciada como vazia

#### Destruição

Stack::~Stack();

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada
- □pós-condição: Pilha é destruída

#### **Status**

bool Stack::Empty();

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada
- □ pós-condição: função retorna true se a pilha está vazia; false caso contrário

#### **Status**

bool Stack::Full();

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada
- □ pós-condição: função retorna true se a pilha está cheia; false caso contrário

## Operações Básicas

void Stack::Push(StackEntry x);

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada e não está cheia
- pós-condição: O item x é armazenado no topo da pilha

O tipo **StackEntry** depende da aplicação e pode variar desde um simples caracter ou número até uma **struct** ou **class** com muitos campos

# Operações Básicas

void Stack::Pop(StackEntry &x);

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada e não está vazia
- □pós-condição: O item no topo da pilha é removido e seu valor é retornado na variável x

## Outras Operações

void Stack::Clear();

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada
- □pós-condição: todos os itens da pilha são descartados e ela torna-se uma pilha vazia

## Outras Operações

int Stack::Size();

- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada
- □pós-condição: a função retorna o número de itens na pilha

### Outras Operações

void Stack::Top(StackEntry &x);

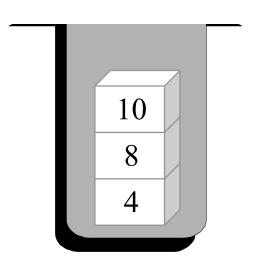
- □ pré-condição: Pilha já tenha sido criada e não está vazia
- pós-condição: A variável x recebe uma cópia do item no topo da pilha; a pilha permanece inalterada

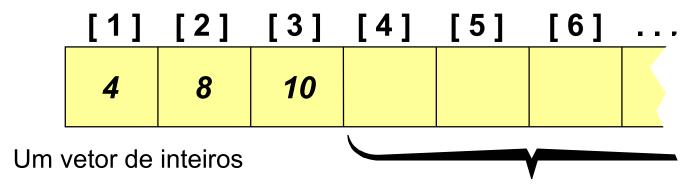
### Pontos Importantes

- Uma analogia útil para uma pilha consiste em pensar em uma pilha de pratos: os pratos são colocados e retirados sempre a partir do topo da pilha
- □As operações básicas são Push (insere um elemento na pilha) e Pop (retira um elemento da pilha)

- □ Veremos inicialmente os detalhes de implementação de pilhas utilizando vetores (arrays)
- ☐ Este tipo de implementação é também denominada estática e contígua (ou seqüencial)
- Logo a seguir, veremos a implementação encadeada dinâmica de pilhas

 □ As entradas em uma pilha serão armazenadas no <u>início</u> <u>de um vetor</u>, como mostra este exemplo

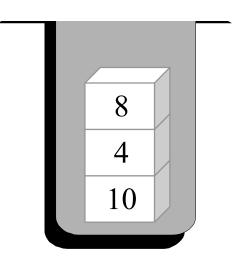


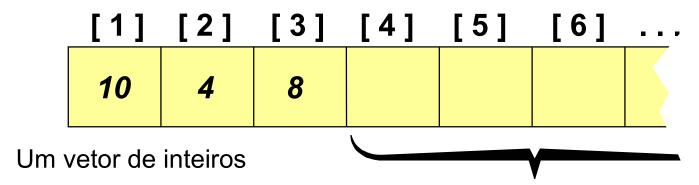


Nós não nos interessamos para o que

está armazenado nesta parte do vetor

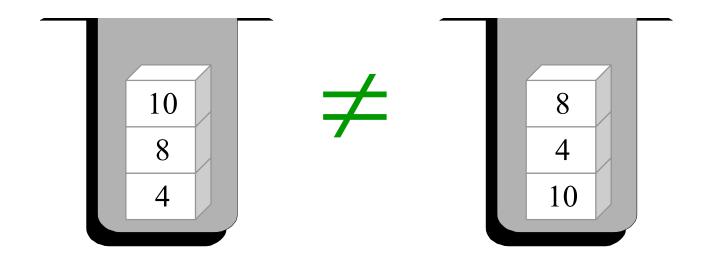
 □ As entradas possuem ordem. A figura abaixo não representa a mesma pilha que a anterior...





Nós não nos interessamos para o que está armazenado nesta parte do vetor

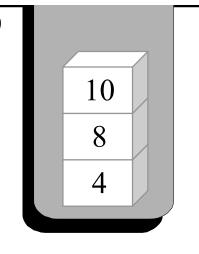
☐ Assim...

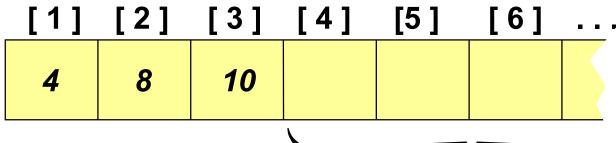


□ Nós precisamos também armazenar o topo da pilha

3

Um inteiro armazena o topo da pilha



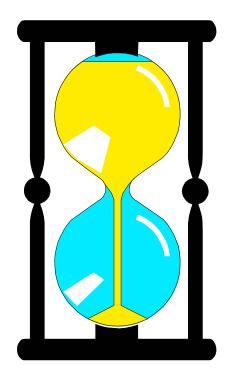


Um vetor de inteiros

Nós não nos interessamos para o que está armazenado nesta parte do vetor

#### Questão

Utilize estas idéias para escrever uma declaração de tipo que poderia implementar o tipo de dado pilha. A declaração deve ser um objeto com dois campos de dados. Faça uma pilha capaz de armazenar 100 inteiros



Você tem 3 minutos para escrever a declaração

## Uma Solução

```
const int MaxStack = 100;
class Stack
{ public:
   Stack();
   void Push(int x);
   void Pop(int &x);
 private:
  int top;
                           // topo da pilha
  int Entry[MaxStack+1]; // vetor com elementos
};
```

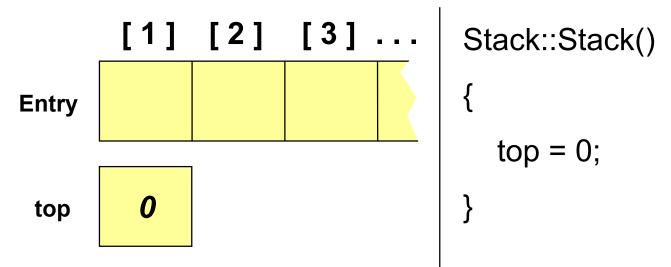
## Uma Solução

```
const int MaxStack = 100;
class Stack
{ public:
   Stack();
                                   Observe que o tipo
   void Push(int x);
                                   StackEntry nesse caso é
   void Pop(int &x);
                                   um inteiro
 private:
  int top;
                          // topo da pilha
  int Entry[MaxStack+1]; // vetor com elementos
};
```

# Criação

Stack::Stack()

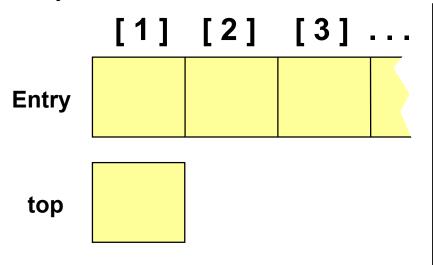
A pilha deve iniciar vazia. A convenção é que **top** = 0



#### Destruidor

Stack::~Stack()

Usando alocação estática para implementar a pilha (vetor), o destruidor não será necessário. Em todo caso, colocaremos apenas uma mensagem que o objeto foi destruído

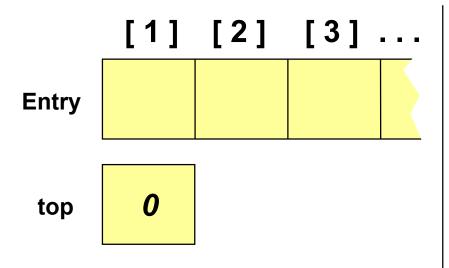


```
Stack::~Stack()
{
   cout << "Pilha destruída";
}</pre>
```

## Status: Empty

#### bool Stack::Empty()

Lembre-se que a pilha inicia vazia, com **top** = 0...

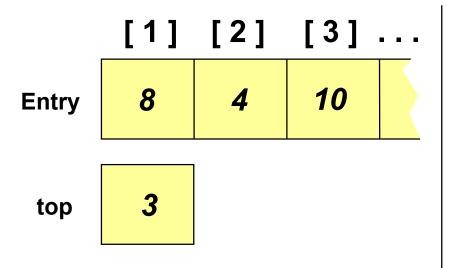


```
bool Stack::Empty()
{
   return (top == 0);
}
```

#### Status: Full

bool Stack::Full()

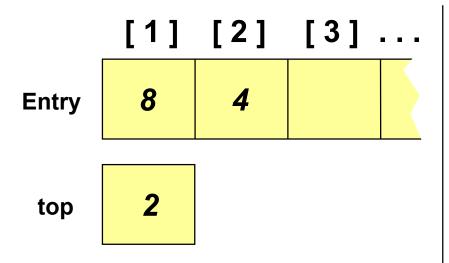
...e que MaxStack é o número máximo de elementos da pilha



```
bool Stack::Full()
{
  return (top == MaxStack);
}
```

void Stack::Push(int x)

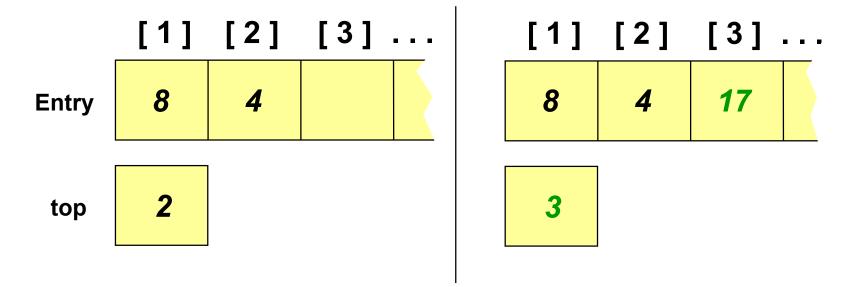
Nós fazemos uma chamada a Push(17)



Quais valores serão armazenados em **Entry** e **top** depois que a chamada de procedimento termina?

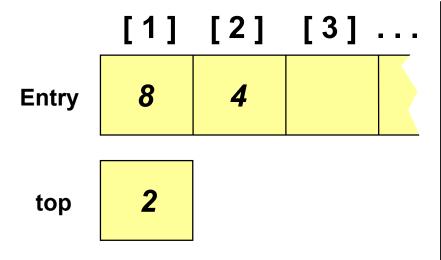
void Stack::Push(int x)

Depois da chamada a Push(17), nós teremos esta pilha:



#### void Stack::Push(int x)

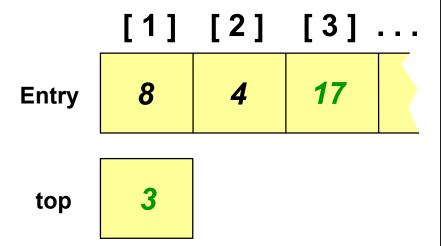
Antes de inserir, é conveniente verificar se há espaço na pilha



```
void Stack::Push(int x)
{ if (Full())
    { cout << "Pilha Cheia";
    abort();
    }
...</pre>
```

#### void Stack::Push(int x)

Se houver, basta inserir na próxima posição livre do vetor

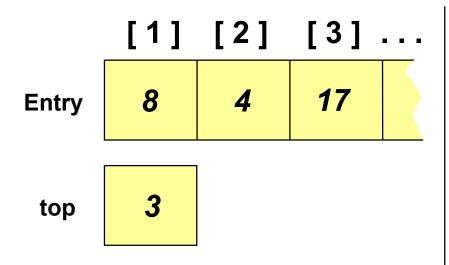


```
void Stack::Push(int x)
{ if (Full())
    { cout << "Pilha Cheia";
    abort();
    }

top++;
Entry[top] = x;
}</pre>
```

void Stack::Pop(int &x)

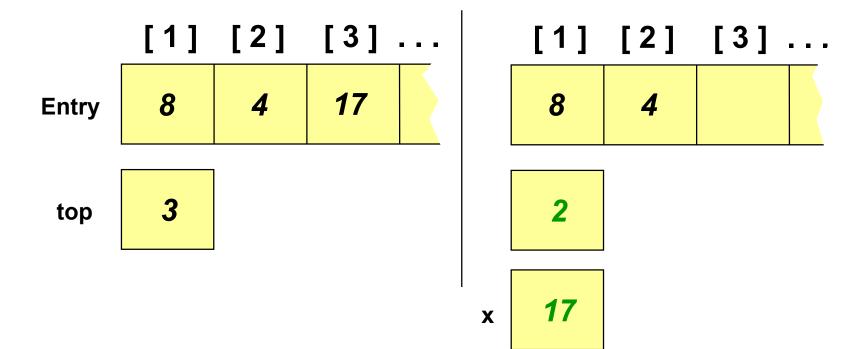
Nós fazemos uma chamada a Pop(x)



Quais valores serão armazenados em **Entry**, **top** e **x** depois que a chamada de procedimento termina?

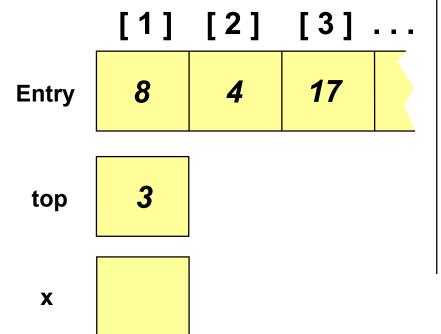
void Stack::Pop(int &x)

Depois da chamada a Pop(x), nós teremos esta pilha:



#### void Stack::Pop(int &x)

Antes de remover, é conveniente verificar se a pilha não está vazia



```
void Stack::Pop(int &x)
{ if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";
   abort();
```

void Stack::Pop(int &x)

Se não estiver vazia, basta retirar o elemento do topo do vetor

```
[1] [2] [3] ....
Entry 8 4
```

X

```
void Stack::Pop(int &x)
{ if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";
   abort();
 x = Entry[top];
 top = top - 1;
```

#### Exercícios

- Defina a operação Clear utilizando apenas as operações Empty e Pop
- □ Defina a operação Clear utilizando diretamente com os campos do objeto (vetor e topo)
- Defina a operação Top utilizando apenas Push e Pop e Empty
- ☐ Defina a operação Top utilizando diretamente com os campos do objeto (vetor e topo)
- Defina a operação Size
- Quais as vantagens e desvantagens de cada uma destas construções?

## Solução Clear

```
Usando apenas Empty |
  e Pop
void Stack::Clear()
{ int x;
 while(! Empty())
  Pop(x);
```

```
☐ Utilizando campos do objeto
```

```
void Stack::Clear()
{
  top = 0;
}
```

### Solução Top

■Usando apenas Push e Pop

```
void Stack::Top(int &x)
{ if(Empty())
    { cout << "Pilha vazia";
    abort();
    }
    Pop(x);
    Push(x);
}</pre>
```

Utilizando campos do objeto

```
void Stack::Top(int &x)
{ if(top == 0)
    { cout << "Pilha vazia";
    abort();
    }
    x = Entry[top];
}</pre>
```

# Solução Size

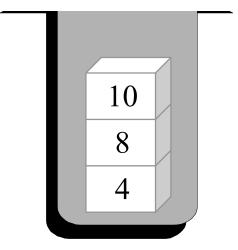
```
int Stack::Size()
{
   return top;
}
```

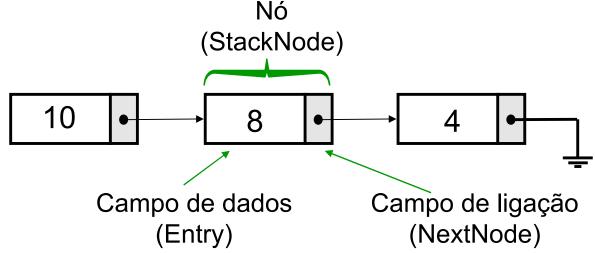
## Pontos Importantes

- ☐ Até este ponto vimos uma forma de implementação de pilhas, usando vetores
- □ A vantagem de usar vetores é a simplicidade dos programas
- □ Uma desvantagem deste tipo de implementação é que o tamanho da pilha é definido a priori pelo programador, desperdiçando espaço não utilizado
- Nos próximos slides, veremos uma implementação diferente, que otimiza a quantidade de memória utilizada

#### Implementação Dinâmica

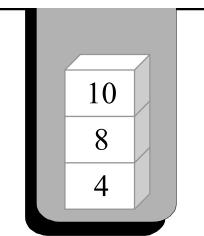
□ As entradas são colocadas em uma estrutura (StackNode) que contém um campo com o valor existente na pilha (Entry) e outro campo é um apontador para o próximo elemento na pilha (NextNode)

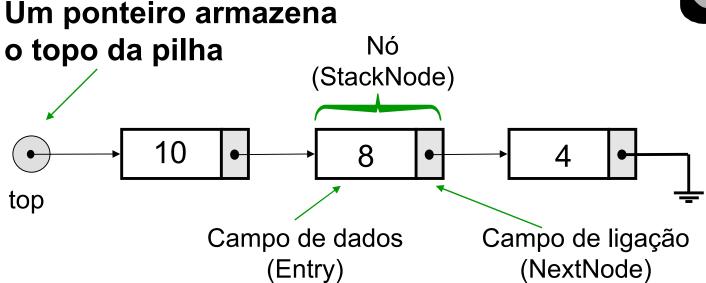




#### Implementação Dinâmica

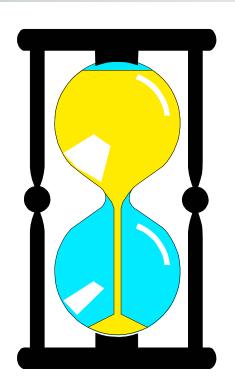
■ Nós precisamos também armazenar o topo da pilha





#### Questão

Utilize estas idéias para escrever uma declaração de tipo que poderia implementar o tipo de dado pilha capaz de armazenar inteiros. A declaração deve ser um objeto com dois campos de dados



Você tem 5 minutos para escrever a declaração

## Uma Solução

```
class Stack
{ public:
   Stack();
  void Push(int x);
  void Pop(int &x);
private:
  // declaração de tipos
  struct StackNode
  { int Entry; // tipo de dado colocado na pilha
   StackNode *NextNode; // ligação para próximo
                           // elemento na pilha
  typedef StackNode *StackPointer;
  // declaração de campos
  StackPointer top; // Topo da pilha
```

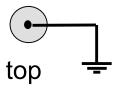
## Uma Solução

```
class Stack
{ public:
  Stack();
                                            Observe que o tipo
  void Push(int x);
  void Pop(int &x);
                                            StackEntry nesse caso é
                                            um inteiro
private:
  // declaração de tipos
  struct StackNode
  { int Entry; // tipo de dado colocado na pilha
   StackNode *NextNode; // ligação para próximo
                          // elemento na pilha
  typedef StackNode *StackPointer;
  // declaração de campos
  StackPointer top; // Topo da pilha
```

## Criação

#### Stack::Stack()

A pilha deve iniciar vazia, ou seja, **top** está "aterrado"

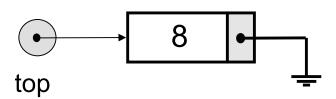


```
Stack::Stack()
{
   top = NULL;
}
```

#### Destruição

```
Stack::~Stack()
```

Usando alocação dinâmica a pilha, o destruidor deve retirar todos os elementos da pilha enquanto ela não estiver vazia. Lembre-se que atribuir NULL a **top** não libera o espaço alocado anteriormente!

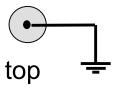


```
Stack::~Stack()
{ int x;
 while (! Empty())
   Pop(x);
}
```

## Status: Empty

#### bool Stack::Empty()

Lembre-se que a pilha inicia vazia, com **top** = NULL...

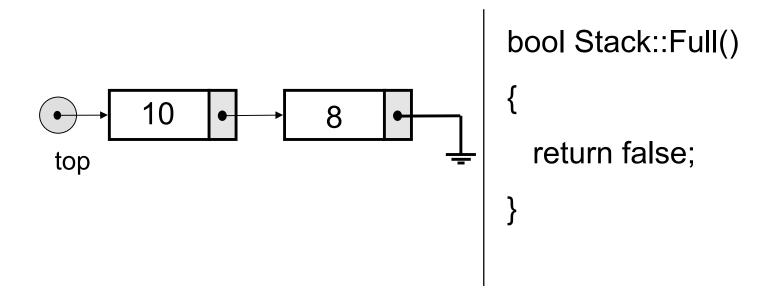


```
bool Stack::Empty()
{
   return (top == NULL);
}
```

#### Status: Full

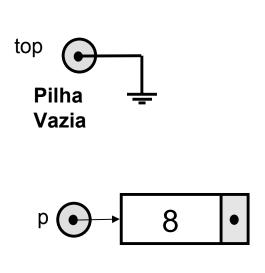
#### bool Stack::Full()

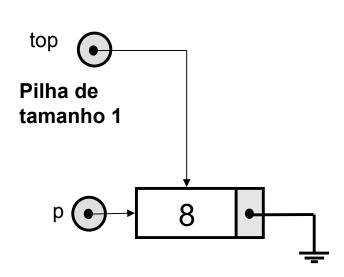
...e que não há limite quanto ao número máximo de elementos da pilha



void Stack::Push(int x)

Considere agora uma pilha vazia, o que significa **top** = NULL e adicione o primeiro nó. Assuma que esse nó já foi criado em algum lugar na memória e pode ser localizado usando uma variável **p** do tipo ponteiro (StackPointer)



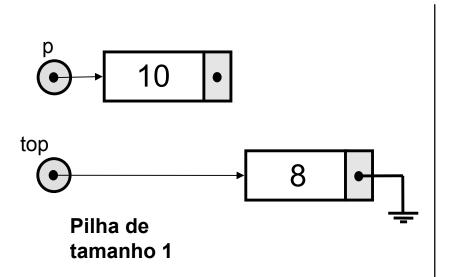


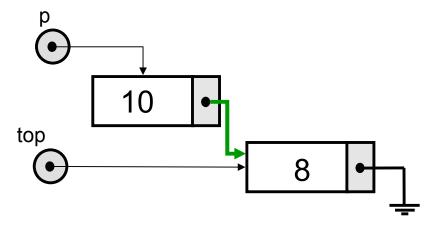
#### void Stack::Push(int x)

Assim, colocando (Push) p na pilha consiste nas instruções:

p->NextNode = top;

...



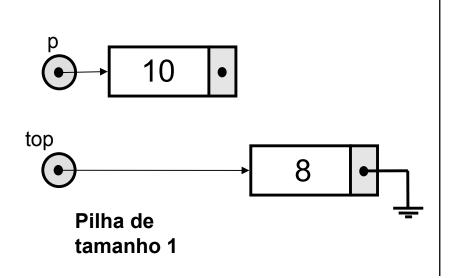


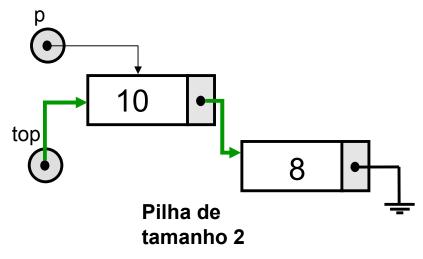
#### void Stack::Push(int x)

Assim, colocando (Push) p na pilha consiste nas instruções:

p->NextNode = top;

top = p;



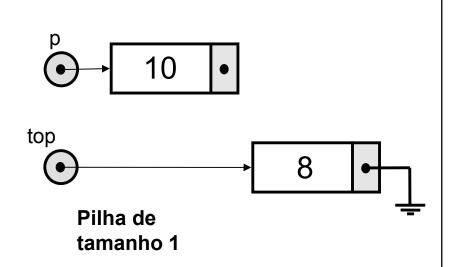


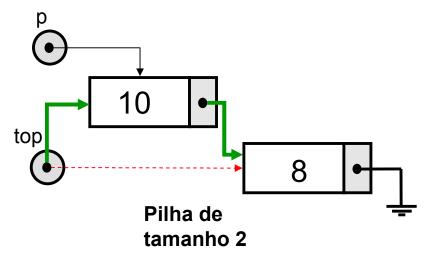
#### void Stack::Push(int x)

Assim, colocando (Push) p na pilha consiste nas instruções:

p->NextNode = top;

top = p;

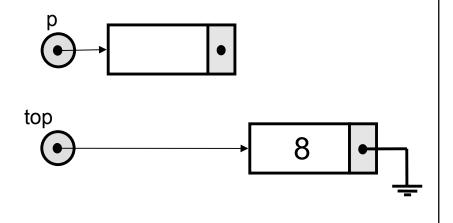




A ligação tracejada foi removida As ligações em negrito foram adicionadas

### void Stack::Push(int x)

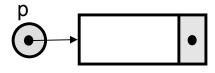
Inicialmente, alocamos o novo nó, usando o ponteiro **p** 

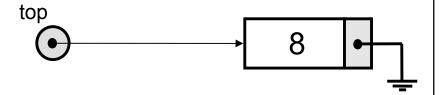


```
void Stack::Push(int x)
{ StackPointer p;
  p = new StackNode;
...
```

### void Stack::Push(int x)

Inicialmente, alocamos o novo nó, usando o ponteiro **p**. Se não houver espaço na memória, escrevemos uma mensagem de erro e terminamos



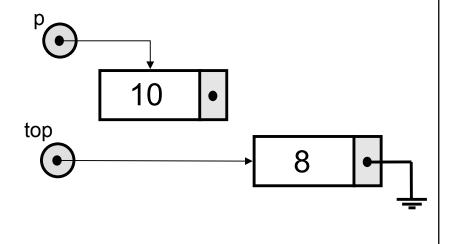


```
void Stack::Push(int x)
{ StackPointer p;

p = new StackNode;
if(p == NULL)
{ cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
}
...</pre>
```

void Stack::Push(int x)

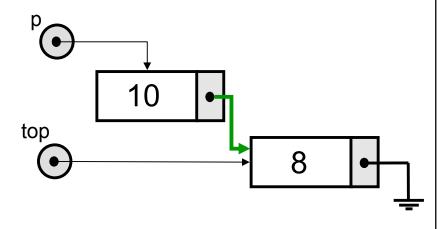
Caso contrário, colocamos o elemento x no campo de dados de p



```
void Stack::Push(int x)
{ StackPointer p;
 p = new StackNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
   abort();
  p->Entry = x;
```

#### void Stack::Push(int x)

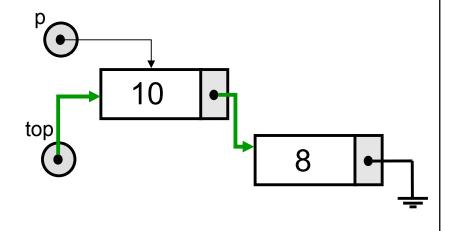
Caso contrário, colocamos o elemento x no campo de dados de p e alteramos os ponteiros



```
void Stack::Push(int x)
{ StackPointer p;
 p = new StackNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memória insuficiente";
   abort();
 p->Entry = x;
 p->NextNode = top;
```

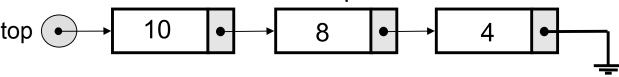
#### void Stack::Push(int x)

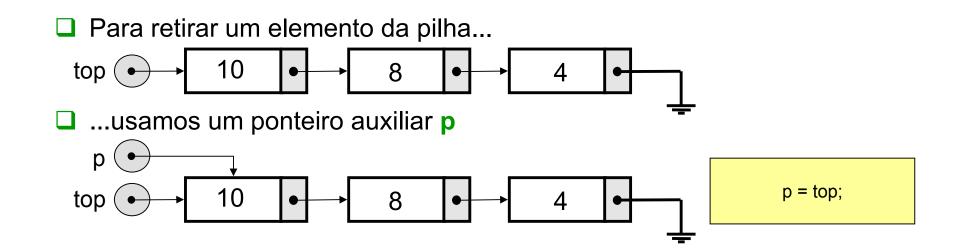
Caso contrário, colocamos o elemento **x** no campo de dados de **p** e alteramos os ponteiros

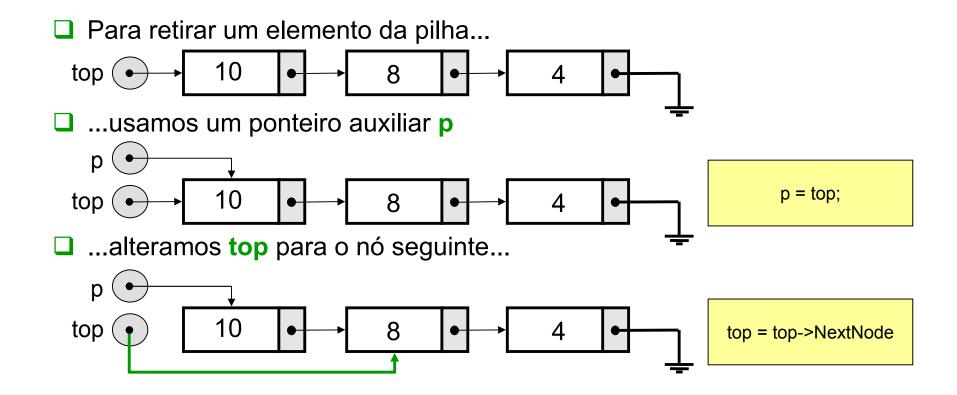


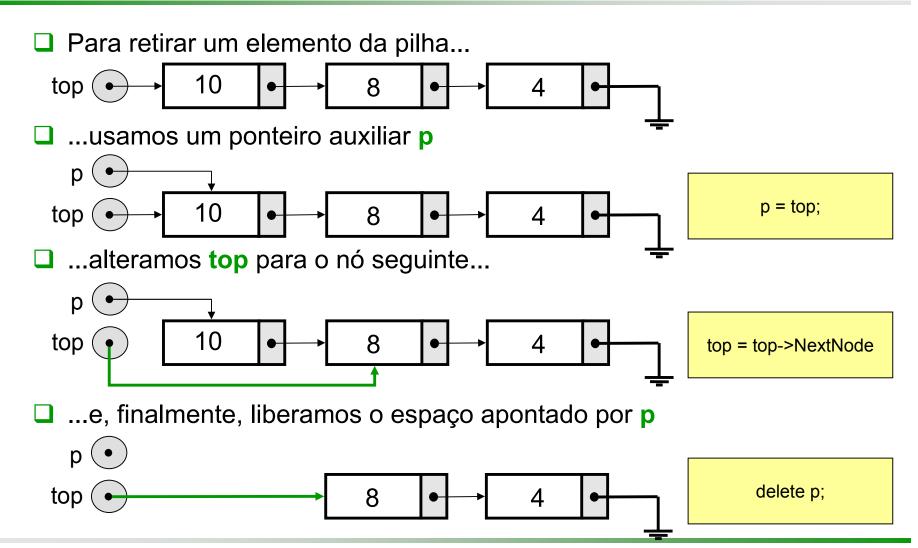
```
void Stack::Push(int x)
{ StackPointer p;
 p = new StackNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
   abort();
 p->Entry = x;
 p->NextNode = top;
 top = p;
```

☐ Para retirar um elemento da pilha...





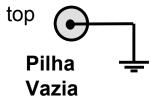




```
void Stack::Pop(int &x)
```

Inicialmente, verificamos se a pilha está vazia. Em caso afirmativo, imprimimos uma

mensagem de erro e terminamos

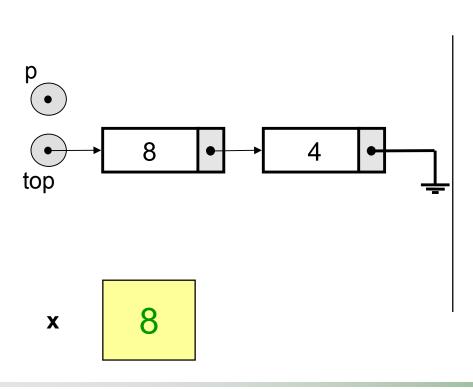


```
void Stack::Pop(int &x)
{ StackPointer p;

if (Empty())
    { cout << "Pilha Vazia";
    abort();
    }
...</pre>
```

void Stack::Pop(int &x)

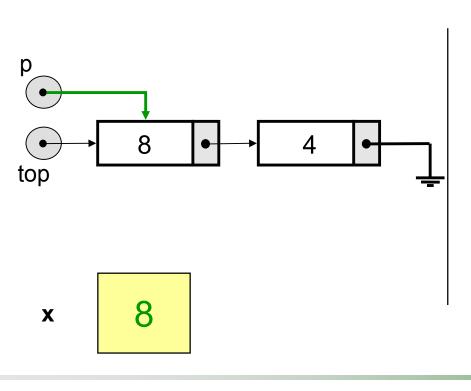
Caso contrário, armazenamos o valor do topo na variável x



```
void Stack::Pop(int &x)
{ StackPointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";
    abort();
 x = top->Entry;
```

void Stack::Pop(int &x)

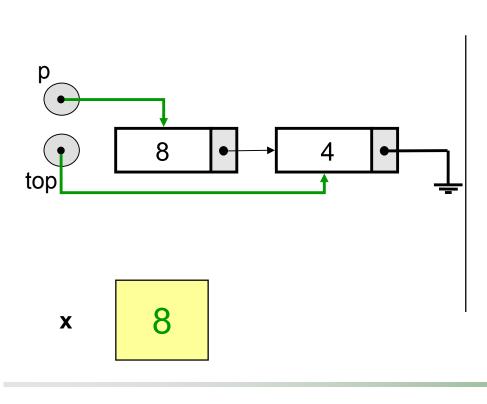
Apontamos o ponteiro auxiliar p para o topo da pilha...



```
void Stack::Pop(int &x)
{ StackPointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";
    abort();
 x = top->Entry;
  p = top;
```

void Stack::Pop(int &x)

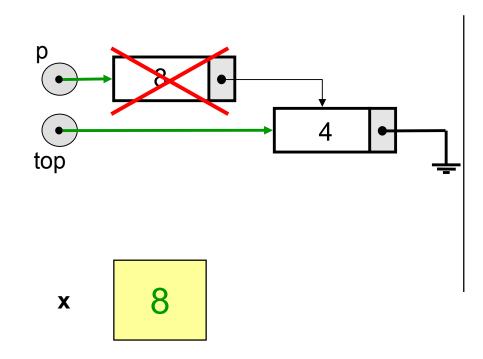
Apontamos o ponteiro auxiliar p para o topo da pilha; alteramos o topo para o próximo nó...



```
void Stack::Pop(int &x)
{ StackPointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";</pre>
    abort();
 x = top->Entry;
  p = top;
  top = top->NextNode;
```

### void Stack::Pop(int &x)

Apontamos o ponteiro auxiliar **p** para o topo da pilha; alteramos o topo para o próximo nó e, finalmente, liberamos o espaço apontado por **p** (antigo topo)



```
∛ŏiḋ'Štack::Pop(int &x)
{ StackPointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Pilha Vazia";</pre>
   abort();
 x = top->Entry;
  p = top;
 top = top->NextNode;
 delete p;
```

### void Stack::Pop(int &x)

Apontamos o ponteiro auxiliar **p** para o topo da pilha; alteramos o topo para o próximo nó e, finalmente, liberamos o espaço apontado por **p** (antigo topo)

```
void'Stack::Pop(int &x)
                                            { StackPointer p;
                                             if (Empty())
                                              { cout << "Pilha Vazia";</pre>
                                                abort();
top
                                              x = top->Entry;
                                              p = top;
                                              top = top->NextNode;
  X
                                              delete p;
```

# Outras Operações: Exercícios

Defina a operação Clear utilizando apenas as operações Empty e Pop Defina a operação Clear utilizando diretamente ponteiros Defina a operação Top utilizando apenas Push e Pop e Empty Defina a operação Top utilizando diretamente ponteiros ☐ Defina a operação Size Há alguma ineficiência em sua implementação? Em caso afirmativo, estenda o objeto de forma a torná-la mais eficiente Quais as vantagens e desvantagens de cada uma destas construções?

# Solução Clear

Usando apenas Empty e Pop void Stack::Clear() { int x; while(! Empty()) Pop(x);

```
Utilizando campos do
  objeto
void Stack::Clear()
{ StackPointer p;
 while(top != NULL)
 \{ p = top; 
  top = top->NextNode;
  delete p;
```

# Solução Top

■Usando apenas Push e Pop

```
void Stack::Top(int &x)
{ if(Empty())
    { cout << "Pilha vazia";
    abort();
    }
    Pop(x);
    Push(x);
}</pre>
```

Utilizando campos do objeto

```
void Stack::Top(int &x)
{ if(top == NULL)
    { cout << "Pilha vazia";
    abort();
    }
    x = top->Entry;
}
```

# Solução Size

```
int Stack::Size()
{ StackPointer p;
 int s=0;
 p = top;
 while(p != NULL)
 { s++;
  p = p->NextNode;
 return s;
```

# Pontos Importantes

- Nesta última parte, vimos uma forma de implementação de pilhas usando alocação dinâmica
- □ A vantagem de usar alocação dinâmica (quando comparada com a implementação utilizando vetores) é que não é necessário definir o tamanho da pilha, evitando desperdício de espaço
- □ Uma desvantagem deste tipo de implementação é que, a cada chamada de Push e Pop, memória deve ser alocada/liberada, o que pode tornar essa implementação, em geral, um pouco mais lenta do que a pilha contígua