

# Pilha e Fila

Conceito e implementação em vetor

Jacqueline Midlej

# Pilha

---

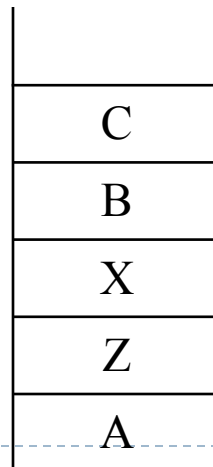
- ▶ Conceito simples
- ▶ Porém muito utilizado nas áreas de computação como ferramenta para solução de problemas
  - ▶ Lembra da pilha de execução de um programa??
  - ▶ O que ocorre quando chamamos funções dentro de outras funções?
  - ▶ Ou mesmo, o que ocorre quando chamamos funções recursivamente?



# Definição

---

- ▶ Conjunto ordenado de itens
- ▶ Elementos são inseridos e removidos de uma única extremidade da pilha: o **topo**
- ▶ Compreende operações de inserção e eliminação de itens de forma dinâmica, constantemente mutável

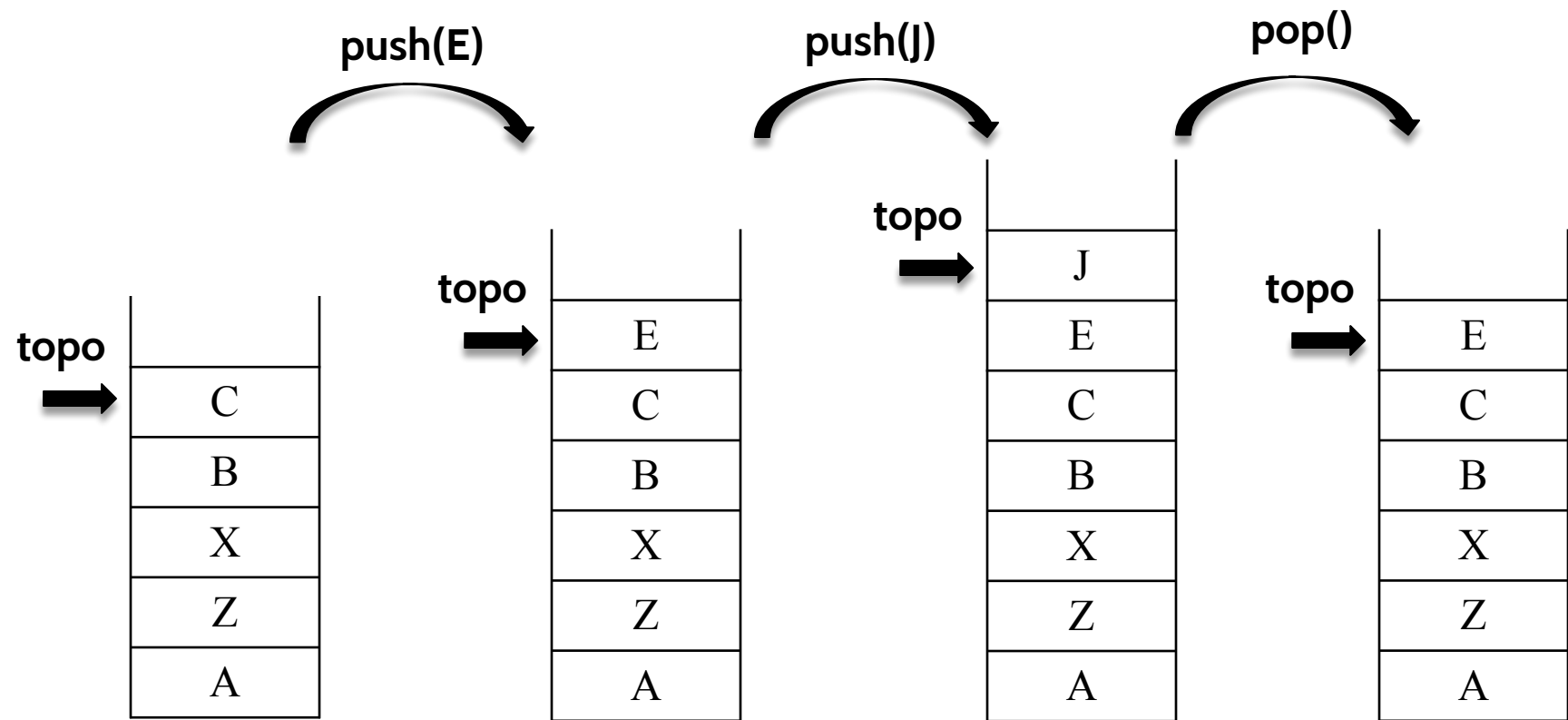


# Definição

---

- ▶ **Regra LIFO – Last-in, First-out**
  - ▶ Novos itens são colocados no topo da pilha
    - ▶ Operação chamada de empilhar: **push(s,i)**
    - ▶ O topo deve ser descolado
  - ▶ Ou os itens do topo são removidos
    - ▶ Operação chamada de desempilhar: **pop(s)**
    - ▶ A operação deve retornar o elemento desempilhado
    - ▶ O topo deve ser deslocado para baixo
- ▶ Desta forma, a pilha expande e reduz com o passar do tempo





# Operações

---

- ▶ Não existe limite máximo para o número de itens que podem ser mantidos em uma pilha
- ▶ Se a pilha contém um único elemento e ele for desempilhado, resultará em uma **pilha vazia**
  - ▶ **push** pode ser aplicado a qualquer pilha
  - ▶ **pop** não pode ser aplicado a uma pilha vazia
  - ▶ **empty** verificará se a pilha está vazia ou não, devolvendo TRUE ou FALSE (ou 0 e 1)
  - ▶ **stacktop** determina/retorna o item superior da pilha, sem removê-lo
    - ▶ Não pode ser aplicado para pilha vazia
    - ▶ Pode ser composta de duas operações básicas, quais são?



# Exemplo de uso de uma pilha

---

$$7 - ((X * ((X + Y) / (J - 3)) + Y) / (4 - 2.5))$$

- ▶ Verificação de parênteses:
  - ▶ **Regra 1:** O número de parênteses esquerdo `[ ( ]` e direito `[ ) ]` são iguais
    - ▶ `((A+B)` **errado!**
  - ▶ **Regra 2:** Todo parâmetro da direita deve ser precedido por um da esquerda
    - ▶ `)A+B (-C` **errado!**
- ▶ Neste problema, cada par de parênteses representa um escopo, onde o parênteses de esquerda abre o escopo e o da direita fecha
- ▶ A profundidade de agrupamento num ponto é a quantidade de parênteses abertos e não fechados nesse ponto



# Exemplo de uso de uma pilha

---

## ► Solução:

- Realizar contagem de parênteses (CP) da seguinte forma:
  - $CP = \text{paranteses\_esq} - \text{parenteses\_dir}$
- Em um dado ponto, CP representa a profundidade de agrupamento naquele ponto
- CP deve ser igual a 0 no fim da expressão (satisfaz regra 1)
- CP em cada ponto é não negativa (satisfaz regra 2)





# Exemplo de uso de uma pilha

---

$$7 - ((X * ((X + Y) / (J - 3)) + Y) / (4 - 2.5)) \quad |$$

001222 344 44334444322211222 2 10

- ▶ Se alteramos o problema, supondo a existência de outros tipos diferentes de limitadores. Ex.  $[]$  e  $\{$ 
  - ▶ O finalizador de escopo (símbolo da direita) deve ser correspondente ao seu iniciador (símbolo da esquerda)
    - ▶  $(A+B] [(A+B])$  **errado!**
- ▶ Precisamos diferenciar os tipos de símbolo, além de diferenciar o lado (esquerdo e direito)



# Exemplo de uso de uma pilha

---

## ► Solução:

- Inicia uma pilha e percorre a string com a expressão numérica
- Sempre que um iniciador de escopo for encontrado, ele será empilhado
- Sempre que um finalizador de escopo for encontrado a pilha deve ser verificada:
  - Se a pilha estiver vazia: **expressão inválida**
  - Se não, se o item do topo é o inicializador (esquerda) correspondente ao símbolo lido, desempilha e continua
  - Se não corresponde: **expressão inválida**
  - Se ao fim, a pilha estiver vazia: **expressão válida**



# Implementação em vetor

---

- ▶ A pilha é uma estrutura de dados abstrata, independe da implementação
- ▶ Vamos estudar aqui, uma maneira de implementar essa estrutura abstrata: usando vetor
- ▶ Pilha tem tamanho dinâmico, vamos simular isso no vetor:
  - ▶ Definimos um tamanho máximo do vetor e controlamos a expansão e compressão da pilha com uma variável (topo)
  - ▶ Uma extremidade do vetor será fixa (início) e a outra extremidade será variável (topo)



# Implementação em vetor

---

```
#define STACKSIZE 100
struct stack{
    int top;
    int items[STACKSIZE];
};
struct stack s;
```

- ▶ Aqui, definimos e instanciamos uma pilha com no máximo 100 elementos inteiros.
- ▶ A variável **top** guarda a última posição que contém elemento.
  - ▶ Pode-se definir outros tipos de dados para os elementos de uma pilha, inclusive um dado complexo representado por outra estrutura. Ex: um aluno que contém nome e RA.

# Implementação em vetor

---

```
#define STACKSIZE 100
#define NAMESIZE 30

struct student {
    char name[NAMESIZE];
    int ra;
};

struct stack {
    int top;
    struct student items[STACKSIZE];
};
```



# Implementação em vetor

---

- ▶ A variável top deve ser sempre um inteiro, por quê?
- ▶ Como podemos indicar que a pilha está vazia?



# Implementação em vetor

---

- ▶ A variável top deve ser sempre um inteiro, por quê?
- ▶ Como podemos indicar que a pilha está vazia?

```
int empty (struct stack *ps) {  
    if (ps->top == -1)  
        return 1; //true  
    else  
        return 0; //false  
}
```



# Implementação em vetor

---

- ▶ Porque ter uma função `empty` ao invés de verificar direto no código quando necessário?





# Implementação em vetor

---

- ▶ Porque ter uma função `empty` ao invés de verificar direto no código quando necessário?
- ▶ Resposta
  - ▶ Programas mais legíveis/compreensíveis
  - ▶ Usa pilha independente da implementação (veremos outras formas de implementar a pilha)
  - ▶ `Empty` tem significado, independente do valor de `top` (nem todas as implementações usam `top=-1` para pilha vazia)



# Implementação em vetor

---

## ► Pop:

- Se a pilha estiver vazia, reportar erro!
- Se não, remove o primeiro elemento da pilha (isto é, o elemento do topo)
- Retorna esse elemento para o programa/função chamador



# Implementação em vetor

---

```
int pop (struct stack *ps) {  
    if (empty(ps)) {  
        printf("%s", "stack underflow");  
        exit(1);  
    }  
    return (ps->items[ps->top--]);  
}
```

- ▶ Nossa pilha contém valores inteiros;
- ▶ E se nossa pilha tivesse alunos? retorno aluno!
  - ▶ `struct student pop(struct stack *ps);`



# Implementação em vetor

---

- ▶ Porque passagem de parâmetro por referência?



# Implementação em vetor

---

- ▶ Porque passagem de parâmetro por referência?
  - ▶ Queremos modificar o valor da variável top
  - ▶ Se passarmos apenas o valor, a operação `top--` será “perdida” ao encerrar a função



# Implementação em vetor

---

```
void push (struct stack *ps, x) {  
    ps->items[++(ps->top)] = x;  
    return;  
}
```

- ▶ O que acontece se o número exceder o número máximo?



# Implementação em vetor

---

```
void push (struct stack *ps, x) {  
    ps->items[++(ps->top)] = x; // primeiro incrementa o topo,  
                                // depois coloca o elemento x no topo  
    return;  
}
```

- O que acontece se o número exceder o número máximo?

```
void push (struct stack *ps, x) {  
    if (ps->top == STACKSIZE-1) {  
        printf("%s", "estouro de pilha");  
        exit(1);  
    }  
    ps->items[++(ps->top)] = x;  
    return;  
}
```

# Exercício 1

---

- ▶ Faça a execução de uma pilha para a sequência de empilhamentos e desempilhamentos abaixo. Mostre as chamadas para as funções e o estado da pilha, onde:
  - ▶ `s` é a pilha,
  - ▶ `s.top` o topo da pilha,
  - ▶ `x` variável para armazenar elemento retornado pela pilha
- ▶ Sequência:
  - ▶ Empilha 1, Desempilha, Desempilha, Empilha 1, Empilha 2, Empilha 3, Desempilha, Empilha 4, Desempilha, Desempilha, Empilha 5.
- ▶ Informe também quando ocorre erros!





---

Vamos codificar e testar essa pilha?



## Exercício 2

---

- ▶ Escreva um pseudocódigo usando pilha que, dada uma string no formato xCy, onde x e y são formados por As e Bs, determine se y é a leitura inversa de x (isto é, x de trás pra frente).
- ▶ Exemplo:
  - ▶ Para ABBBCBBBA => sim
  - ▶ Para ABBBCABBB => não
- ▶ NÃO escreva as funções da pilha. Considere que **empty**, **push** e **pop** já são implementadas para um vetor de caracteres





FILA



# Difinição

---

- ▶ Conjunto ordenado de itens de tamanho variável
- ▶ Regra **FIFO: First-in, First-out**
  - ▶ Insere-se elementos no fim da fila
  - ▶ Remove elementos do início da fila
- ▶ Exemplos: Fila de banco, pedágio (...)
- ▶ Operações primitivas:
  - ▶ `insert(q, x)`: insere o elemento `x` na fila `q`
  - ▶ `x=remove(q)`: elimina um elemento da fila `q`
  - ▶ `empty(q)`: verifica se a fila está vazia



# Implementação em vetor

---

- ▶ Usar duas variáveis para controlar o tamanho da fila:
  - ▶ **front**, indica o início da fila
  - ▶ **rear** indica o último da fila

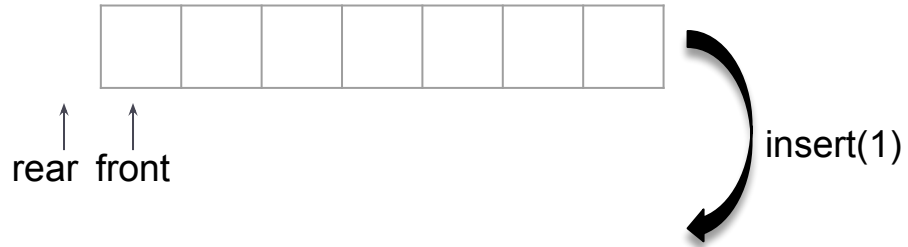
```
#define MAXQUEUE 100
struct queue {
    int items[MAXQUEUE];
    int front, rear;
}
```

- ▶ Ignorando a possibilidade de estouro:
  - ▶ insert: `q.items[++q.rear]=x;`
  - ▶ remove: `x=q.items[q.front++];`
  - ▶ Inicialmente `q.rear=-1` e `q.front=0`;
  - ▶ empty se `q.front > q.rear`



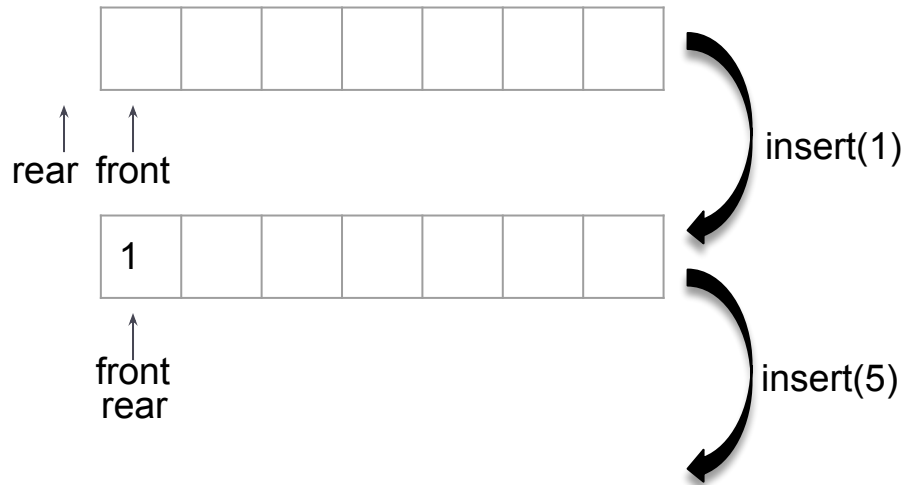
# Execução

---



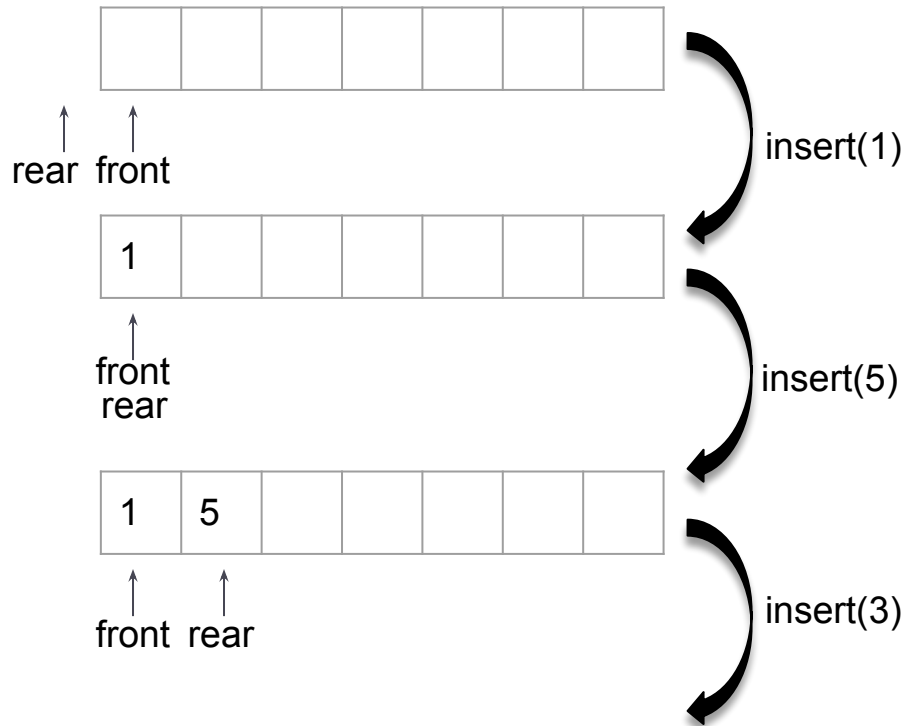
# Execução

---



# Execução

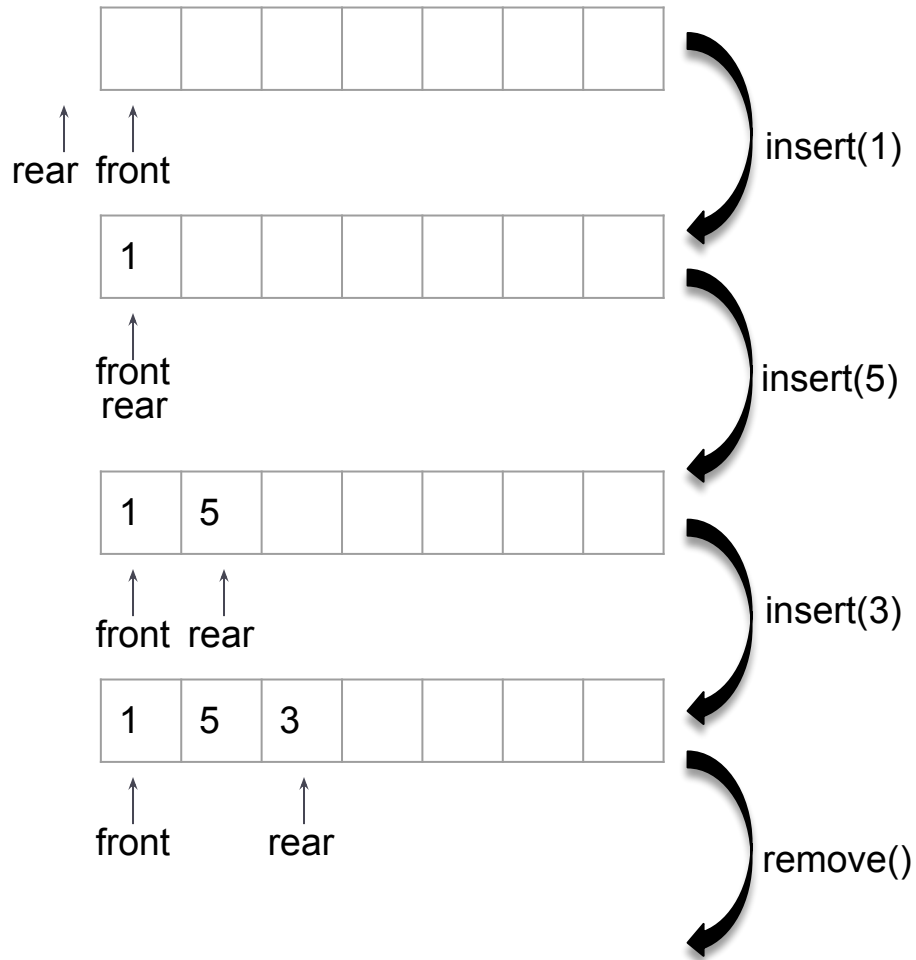
---





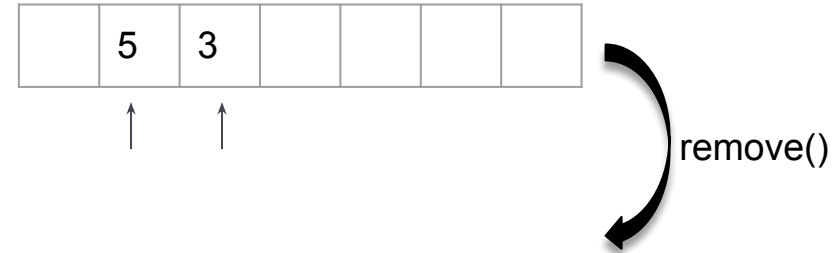
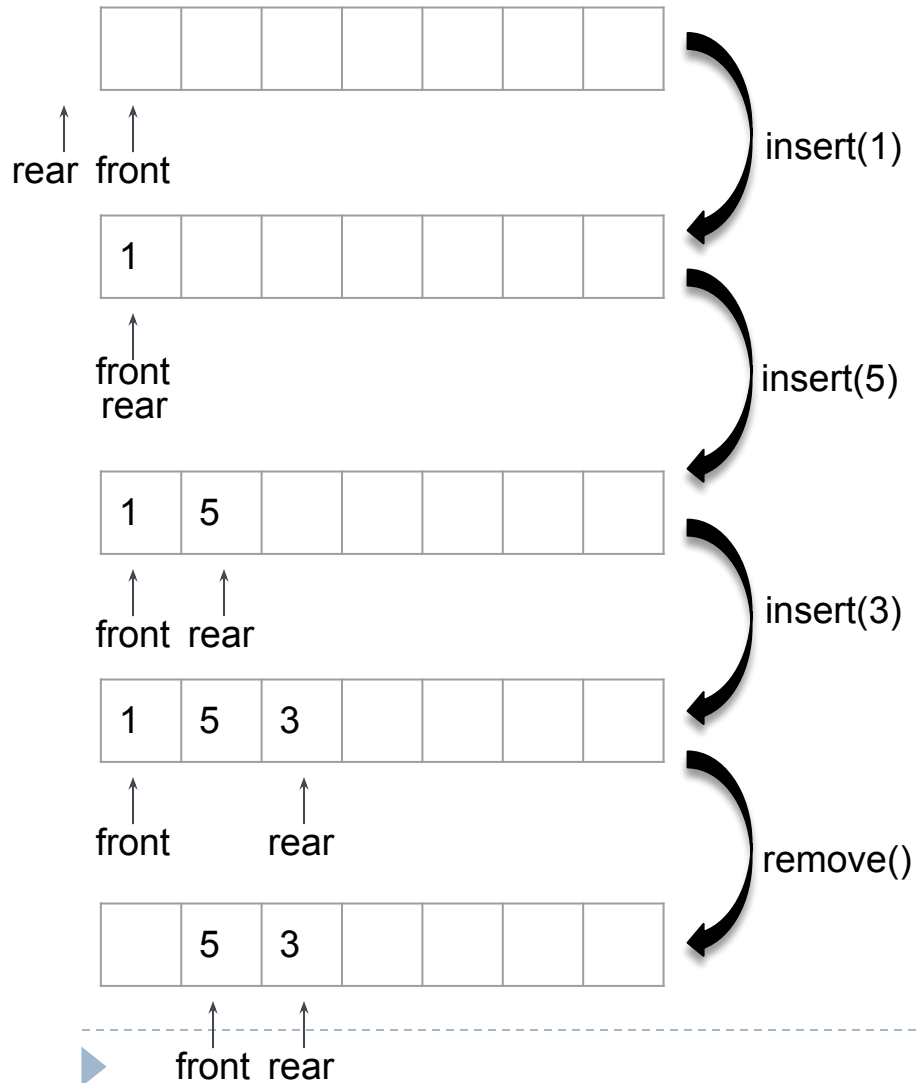
# Execução

---

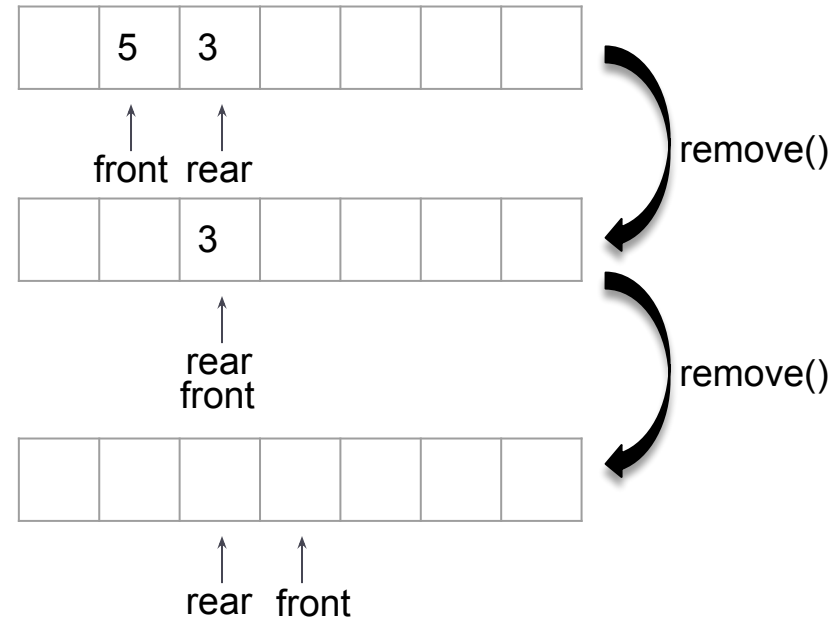
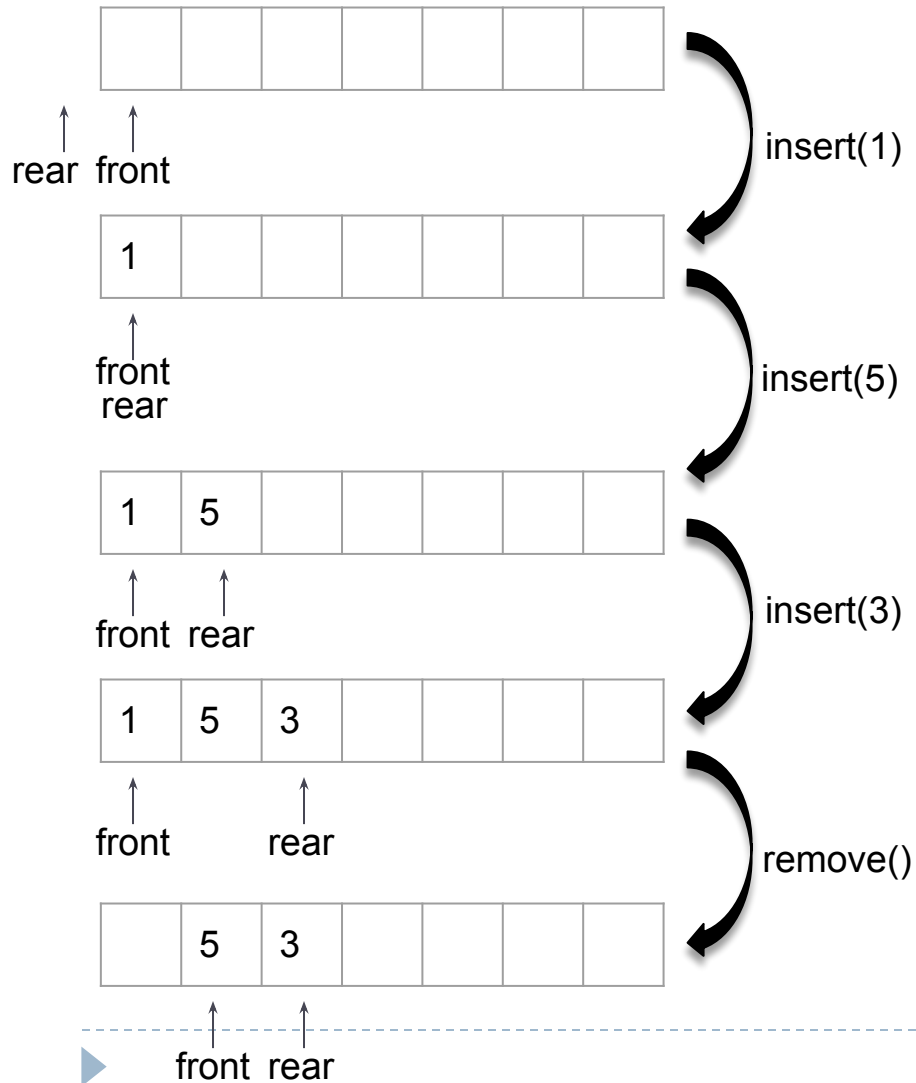


# Execução

---



# Execução



# Exercício

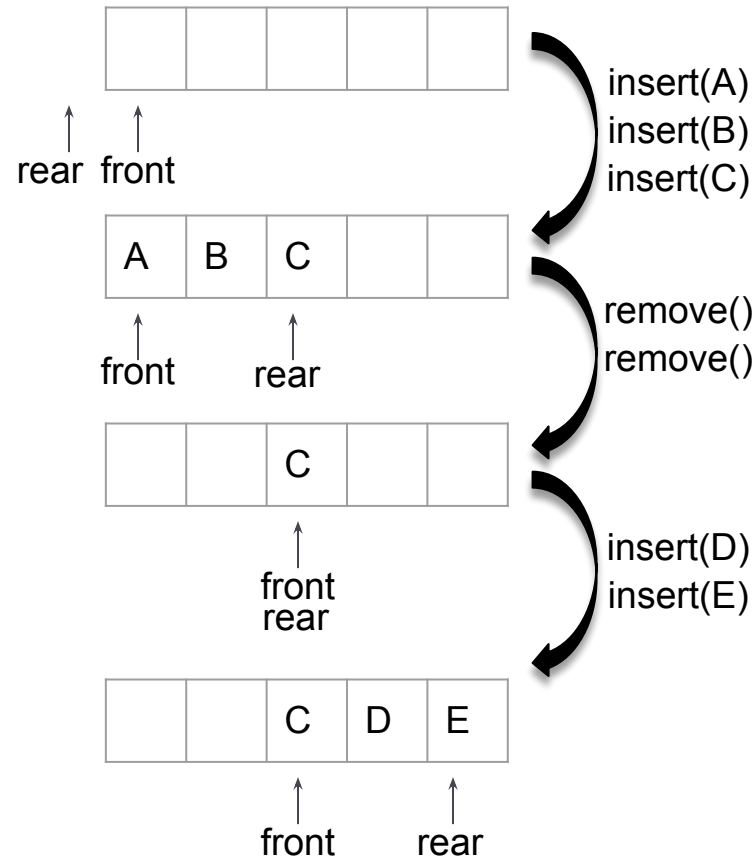
---

- ▶ Implemente as operações da fila!!
- ▶ Faça um main realizando as seguintes operações em ordem:
  - ▶ 1 insert e 1 remove
  - ▶ 2 insert e 1 remove
  - ▶ 2 insert e 4 de remove

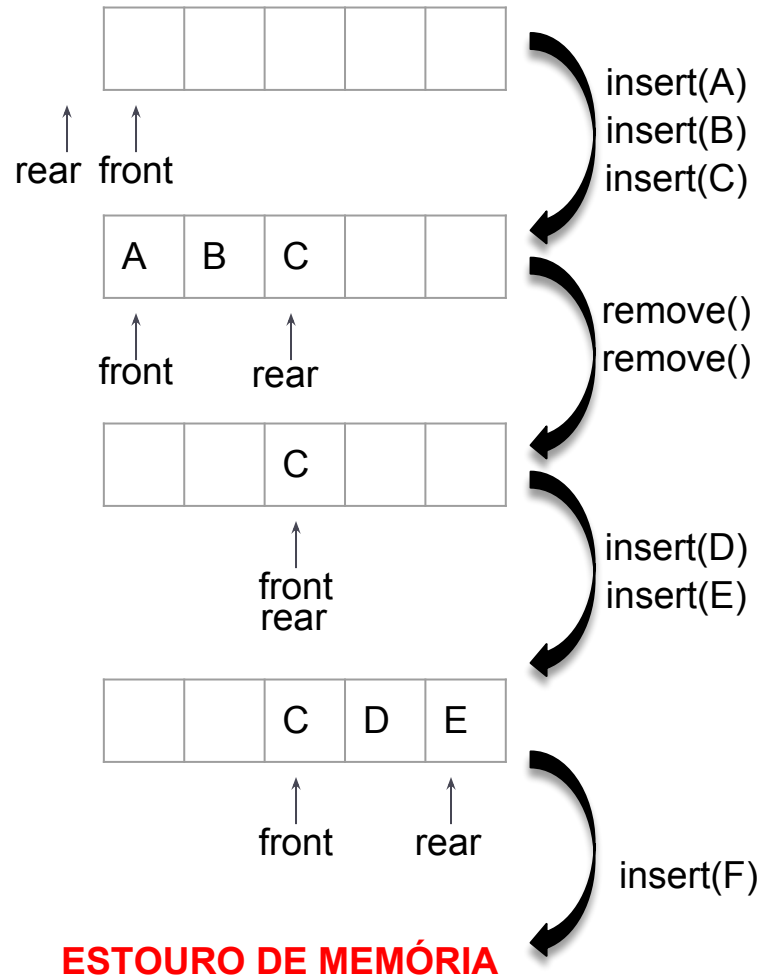


# Execução 2 - Problema??

---



# Execução 2 - Problema??



# Soluções possíveis

---

- ▶ Deslocar todos os elementos para frente em uma remoção

```
x = q.items[0];  
for (i = 0; i < q.rear; i++)  
    q.items[i] = q.items[i+1];  
q.rear--;
```

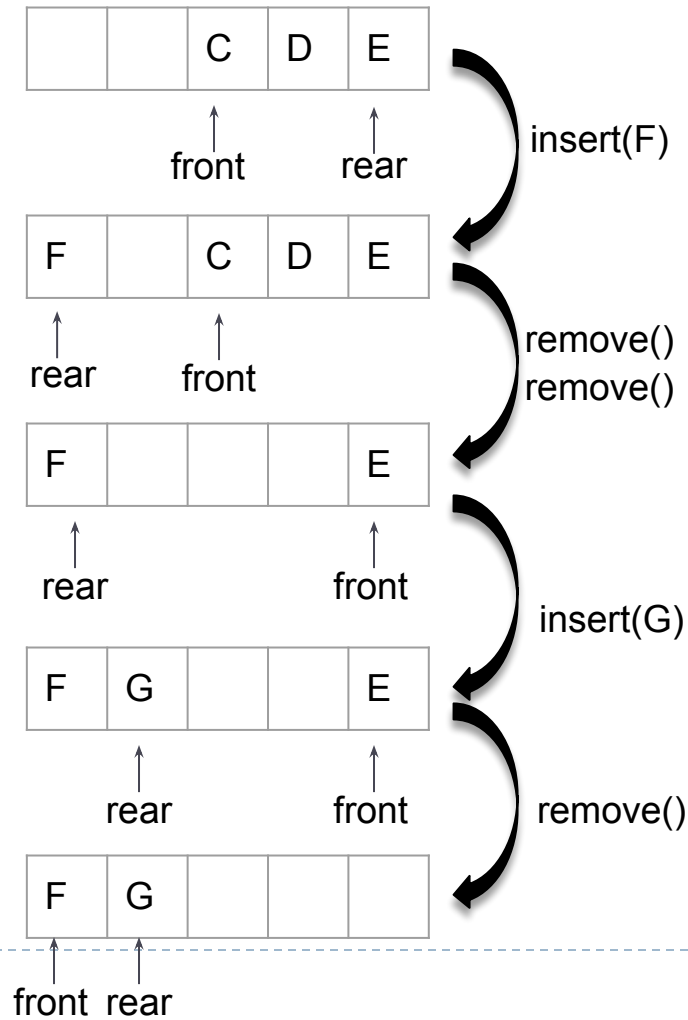
*Onde*

- ▶ Manter apenas uma variável para o fim da fila
  - ▶ O elemento da posição 0 sempre será o primeiro da fila
- ▶ Problema: Ineficiente!



# Soluções possíveis

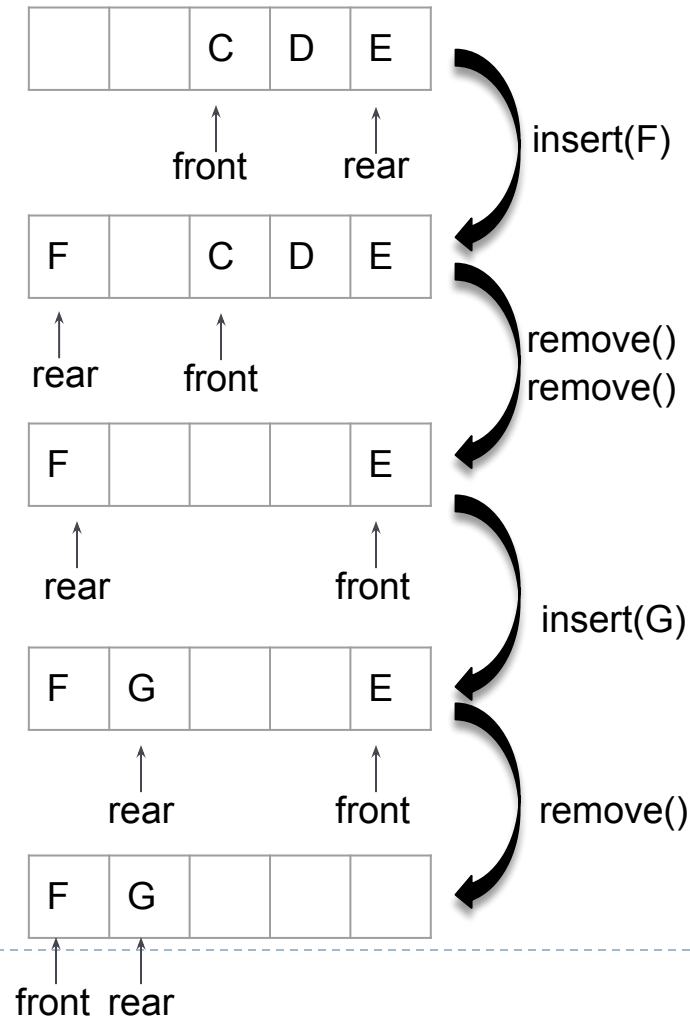
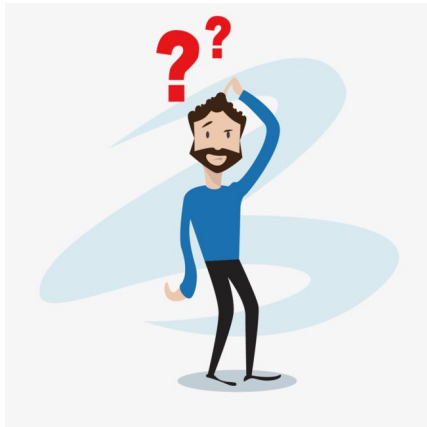
- Visualizar o vetor como uma lista circular!





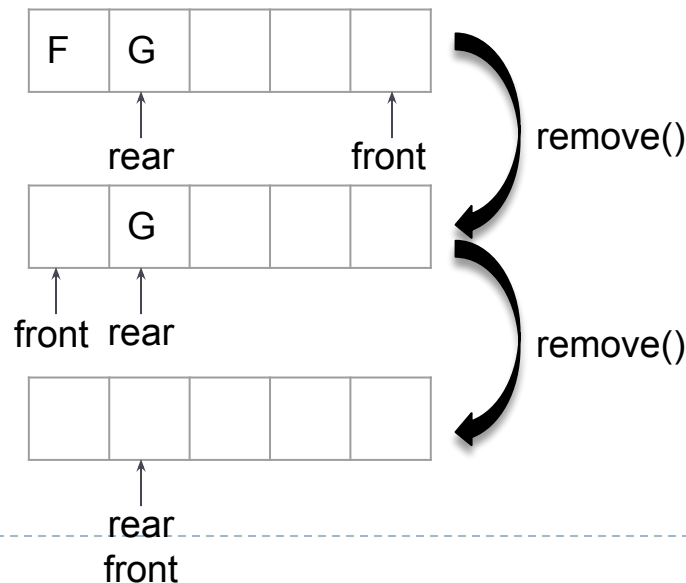
# Problema???

- Visualizar o vetor como uma lista circular!



# Problema???

- ▶ Quando a fila está vazia??  $\text{rear} < \text{front}$  não funciona mais
- ▶ Pode atribuir  $q.\text{front}$  como índice do elemento anterior ao primeiro elemento, em vez de o próprio elemento
- ▶ Se  $q.\text{front} == q.\text{rear}$ , a fila está vazia



# Implementação

---

```
#define MAXQUEUE 100
struct queue {
    int items [MAXQUEUE];
    int front, rear;
};
struct queue q;
q.front = q.rear = MAXQUEUE - 1;
```

▴



```
int empty (struct queue *pq){  
    if (pq->front==pq->rear)  
        return 1;  
    return 0;  
}
```

```
int remove (struct queue *pq){  
    if (empty(pq)){  
        printf("underflow");  
        exit(1);  
    }
```

```
//implementando a ideia de lista circular
```

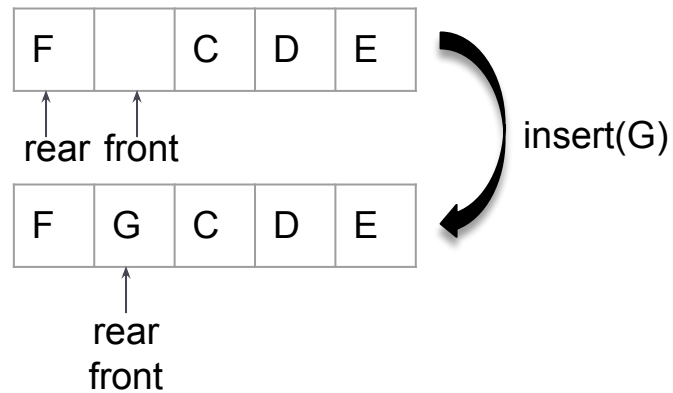
```
if (pq->front == MAXQUEUE - 1)  
    pq->front=0;  
else  
    (pq->front)++;
```

```
return pq->items[pq->front];
```

```
}
```

# Verificação de estouro

---



```
----- void insert (struct queue *pq, int x){ -----  
    //implementa a ideia circular  
    if (pq->rear == MAXQUEUE - 1)  
        pq->rear=0;  
    else  
        (pq->rear)++;  
  
    //verificação de estouro  
    if (pq->rear==pq->front){  
        printf("estouro de memória");  
        exit(1);  
    }  
  
    pq->items[pq->rear]=x;  
}
```



# Problema???

---

- ▶ O teste de estouro de memória, no insert, acontece após rear ser atualizado
- ▶ O teste de underflow, no remove, ocorre antes da atualização de front
- ▶ Por quê??



# Exercício

---

Implemente a lista circular que representa pessoas em uma fila de banco. Desta forma, cada elemento da lista tem a seguinte estrutura:

```
struct pessoa {  
    char[11] cpf;  
    char[100] nome;  
    int senha;  
    int idade;  
}
```

Ao remover, mostre a senha da pessoa removida, dentro da rotina main, não dentro da função remove.

---

