ESTRUTURAS DE DADOS E ALGORITMOS

TIPO ABSTRATO DE DADO E ESTRUTURAS ELEMENTARES

Adalberto Cajueiro

Departamento de Sistemas e Computação

Universidade Federal de Campina Grande

INTRODUCAO

- Conjuntos são fundamentais para matemática e ciência da computação
 - Matemática: imutável (naturais, inteiros)
 - Computação: dinâmico (modificam o tamanho)
- o Manipulação de conjuntos em computação envolve
 - Inserir, deletar, pertinência
 - Qualquer conjunto que suporta as operacoes acima é chamado de dicionário

CONJUNTOS DINÂMICOS

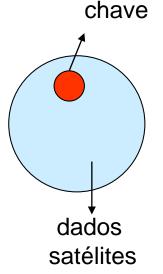
- Elementos são objetos contendo uma chave e possivelmente dados satélite
- Alguns conjuntos dinamicos pressupoem que existe uma relação de ordem entre as chaves. Isso permite falar do próximo elemento ao invés de um elemento específico.



- Consultas: search(k)
- Modificações: insert(x), delete(x), minimum(S), maximum(S), successor(x), predecessor(x)

• Exemplos:

- Vetor, pilha, fila, listas
- Árvore binária, AVL, splay, B, preto-vermelho
- Tabelas de dispersão (hash)



- o É um contrato de serviço
 - Estabelece como cliente e servidor devem se comportar para que tudo funcione
- Formalmente é uma especificacao abstrata de um tipo
 - Encapsula a estrutura de dados
 - Agrupa a estrutura de dados e operações. A escolha da representacao é influenciada pelas operações.
 - Abstrai de uma implementação específica (não diz como é implementado)
- É util para dizer em que consiste o serviço e como ele deve ser usado.

Como definir um TAD em Java?

o Como implementar um TAD em Java?

- Como definir um TAD em Java?
 - Uso de interfaces
 - Interface é um contrato em aberto
 - Cumprimento dos aspectos sintáticos → garantidos pelo compilador
 - Cumprimento dos aspectos semanticos → depende da boa programação
- Como implementar um TAD em Java?
 - Seguir a assinatura da interface
 - Seguir a semantica especificada para os serviços da interface

- Consequencias do uso de TAD
 - Bom uso de interfaces
 - Desacopla codigo do cliente do servidor (melhora a modularidade)
 - Facilita mudanças do tipo concreto em uma aplicação (aumenta estensibilidade)
 - o Permite reuso de tipos
 - O bom uso requer que se identifique
 - Interfaces adequadas para o problema
 - Boas implementacoes de cada interface
- Programe para interfaces, não para implementações!

ESTRUTURAS DE DADOS ELEMENTARES

VETOR

- o É a mais básica das estruturas de dados.
- Vetores são matrizes unidimensionais e também são chamados de arrays.
- Acesso direto ao elemento através de indexação
- Exemplo
 - A = [10, 5, -2, 0, 7]
 - Acesso: A[2];
 - Modificação: A[3] = 19;

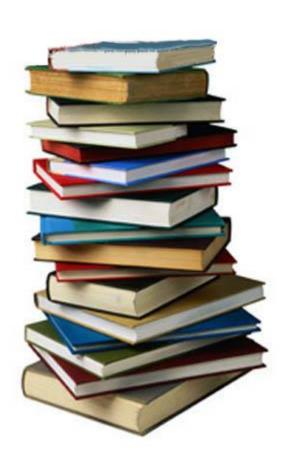
VETOR

- Operações
 - Inserir x
 - o O(1)
 - Remover x
 - o O(n)
 - Pesquisar x
 - o O(n)
 - Pesquisar k-ésimo elemento
 - o O(1)

VETOR (API DE JAVA)

- Vector
 - http://www.docjar.com/html/api/java/util/Vector.java.ht ml
- Operações
 - indexOf
 - elementAt
 - addElement
 - removeElement
 - remove(int i)

PILHA (STACK) - INTUIÇÃO





- Conjunto dinamico onde a operação de remoção segue uma política específica
- Definição
 - Estrutura de dados em que a inserção e a remoção de elementos de uma seqüência se faz pela mesma extremidade, geralmente designada por topo da pilha.
 - Política de acesso LIFO = Last-in First-out

- Operações (interface)
 - Criar uma pilha vazia (create)
 - Inserir/Empilhar (push)
 - Deletar/Desempilhar (pop)
 - Acessar o elemento do topo (top)
 - Verificar se está vazia (isEmpty)
 - Verificar se está cheia (isFull)

- o Interface em Java
 - Como seria a interface de uma pilha genérica em Java?

o Interface em Java

Como descrever uma pilha genérica em Java?

```
public interface Stack<T> {
   public void push(T elem) throws StackOverflowException;
   public T pop() throws StackUnderflowException;
   public T top();
   public boolean isEmpty();
   public boolean isFull();
}

public class StackOverflowException extends Exception {
   public StackOverflowException() {
     super("Stack is full");
   }
}
```

o Interface em Java

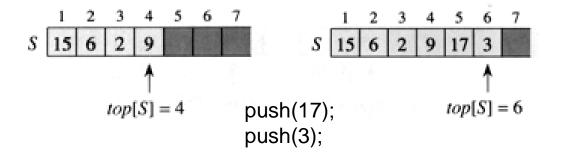
Como dscrever uma pilha genérica em Java?

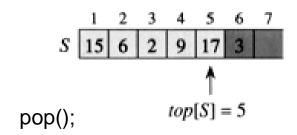
```
public interface Stack<T> {
   public void push(T elem) throws StackOverflowException;
   public T pop() throws StackUnderflowException;
   public T top();
   public boolean isEmpty();
   public boolean isFull();
}

E o create da pilha?

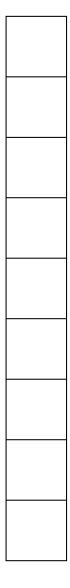
public class StackOverflowException extends Exception {
   public StackOverflowException() {
     super("Stack is full");
   }
}
```

Implementação com array





inicializacao



19

push(elemento) top

push(elemento)
push(elemento)



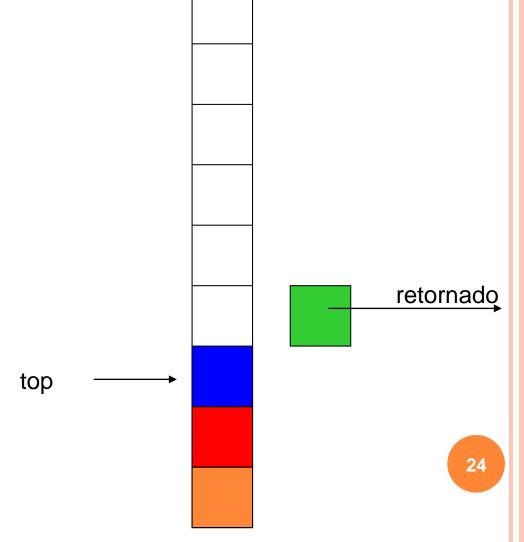
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)

top

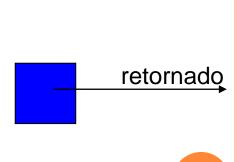
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)

top -

push(elemento) push(elemento) push(elemento) push(elemento) pop()



push(elemento) push(elemento) push(elemento) push(elemento) pop() pop()

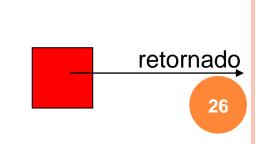


top

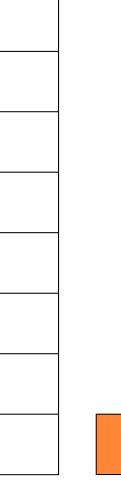


push(elemento) push(elemento) push(elemento) push(elemento) pop() pop() pop()

top



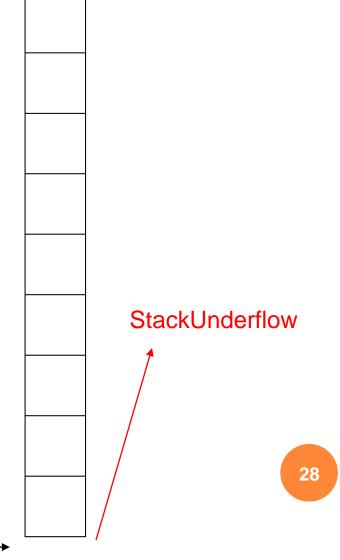
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)
pop()
pop()
pop()
pop()
pop()



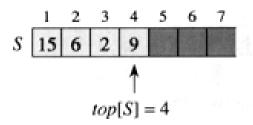
retornado

```
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)
push(elemento)
pop()
pop()
pop()
pop()
pop()
pop()
```

top



IMPLEMENTAÇÃO



```
STACK-EMPTY(S)
```

- 1 if top[S] = 0
- 2 then return TRUE
- 3 else return FALSE

PUSH(S,x)

- $1 \quad top[S] \leftarrow top[S] + 1$
- 2 $S[top[S]] \leftarrow x$

Pop(S)

- 1 if STACK-EMPTY(S)
- 2 then error "underflow"
- 3 else $top[S] \leftarrow top[S] 1$
- 4 return S[top[S] + 1]

IMPLEMENTAÇÃO

Qual a complexidade de cada serviço?

```
STACK-EMPTY(S)

1 if top[S] = 0

2 then return TRUE

3 else return FALSE
```

```
PUSH(S, x)

1 top[S] \leftarrow top[S] + 1

2 S[top[S]] \leftarrow x
```

```
Pop(S)

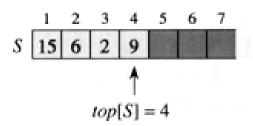
1 if Stack-Empty(S)

2 then error "underflow"

3 else top[S] \leftarrow top[S] - 1

4 return S[top[S] + 1]
```

IMPLEMENTAÇÃO



Qual a complexidade de cada serviço?

```
STACK-EMPTY(S)
   if top[S] = 0
                                    \Theta(1)
       then return TRUE
       else return FALSE
Push(S,x)
                                    \Theta(1)
    top[S] \leftarrow top[S] + 1
 2 S[top[S]] \leftarrow x
 Pop(S)
     if STACK-EMPTY(S)
                                         \Theta(1)
        then error "underflow"
        else top[S] \leftarrow top[S] - 1
              return S[top[S] + 1]
```

EXERCÍCIO

- Como fica o estado de uma pilha inicialmente vazia após a execução dos comandos:
 - push(10)
 - push(5)
 - pop()
 - push(7)
 - top()
 - pop()
 - isEmpty()

STACK (APLICACAO)

- Processamento de expressões aritméticas em calculadoras
 - (1+5)*7 = 15 + 7* = 42
- Execução de programas
 - Quando uma rotina chama outra rotina, a primeira deve saber como prosseguir quando a segunda for concluída.
 - Exemplo: fatorial
- Browser (botão voltar)
- Undo (Ctrl + Z) do editores de texto

PILHA (APLICACAO)

$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$



f(5) 5*f(4)

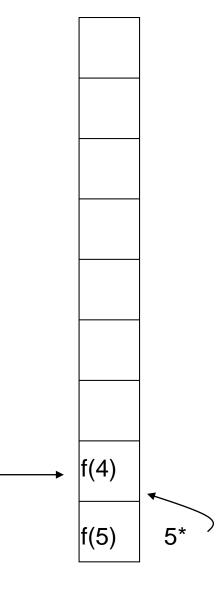
top

PILHA (APLICACAO)

$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$



top

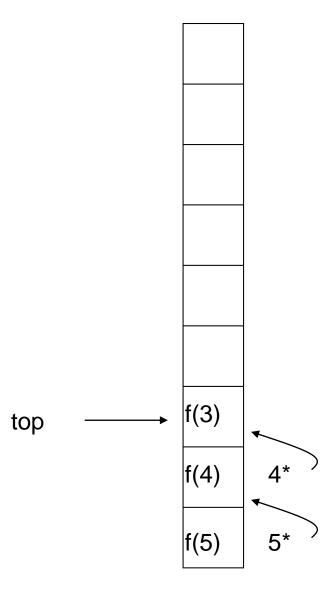
PILHA (APLICACAO)

$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$

 $f(4) = 4*f(3)$



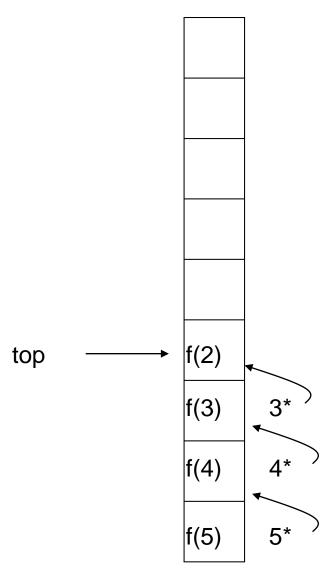
$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$

 $f(4) = 4*f(3)$

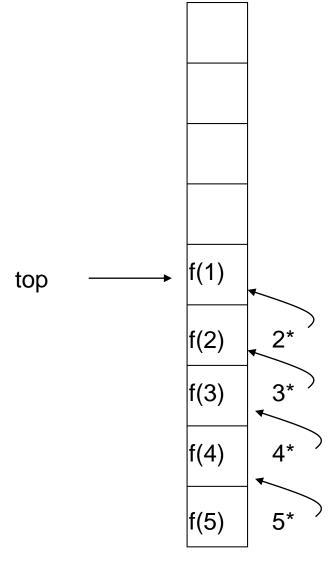
$$f(3) = 3*f(2)$$



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

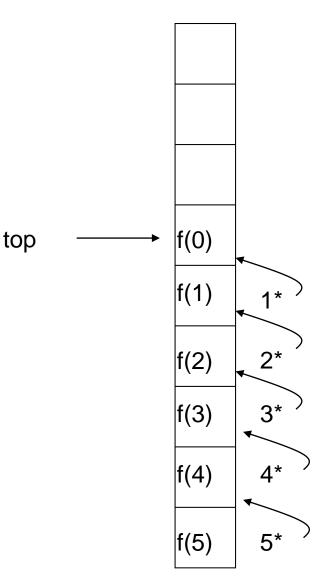
$$f(5)$$
 = 5*f(4)
 $f(4)$ = 4*f(3)
 $f(3)$ = 3*f(2)
 $f(2)$ = 2*f(1)



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5)$$
 = 5*f(4)
 $f(4)$ = 4*f(3)
 $f(3)$ = 3*f(2)
 $f(2)$ = 2*f(1)
 $f(1)$ = 1*f(0)



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$

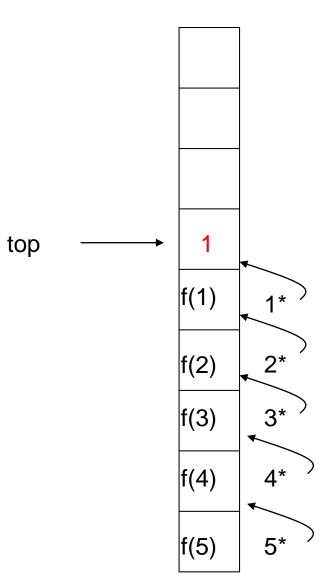
$$f(4) = 4*f(3)$$

$$f(3) = 3*f(2)$$

$$f(2) = 2*f(1)$$

$$f(1) = 1*f(0)$$

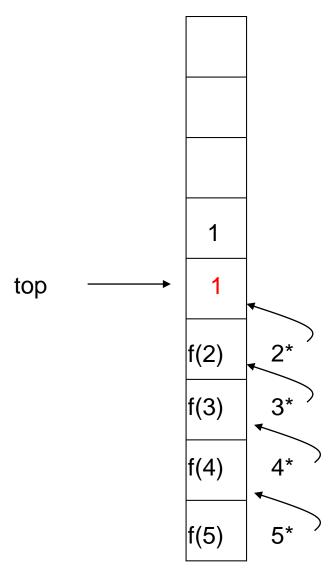
$$f(0) = 1$$



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

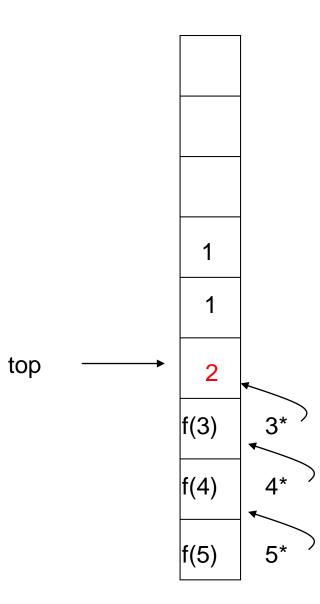
$$f(5)$$
 = 5*f(4)
 $f(4)$ = 4*f(3)
 $f(3)$ = 3*f(2)
 $f(2)$ = 2*f(1)
 $f(1)$ = 1*1



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

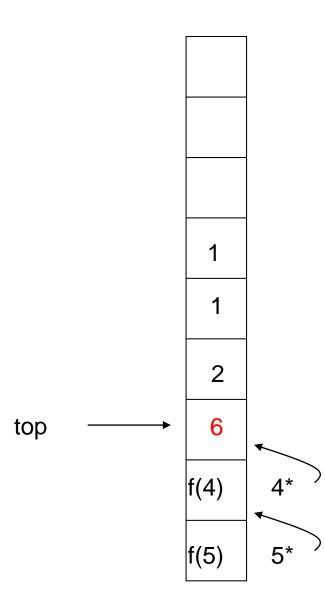
$$f(5)$$
 = 5*f(4)
 $f(4)$ = 4*f(3)
 $f(3)$ = 3*f(2)
 $f(2)$ = 2*1*1



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5)$$
 = 5*f(4)
 $f(4)$ = 4*f(3)
 $f(3)$ = 3*2*1*1

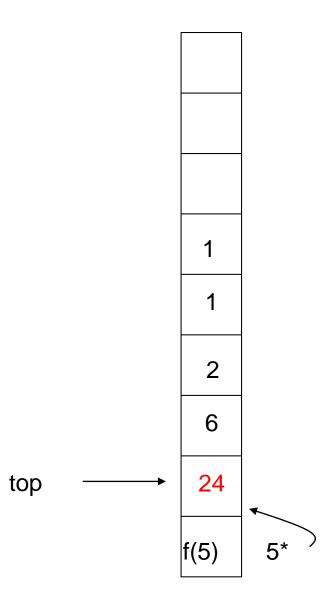


$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*f(4)$$

 $f(4) = 4*3*2*1*1$



$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$

$$f(5) = 5*4*3*2*1*1$$

top

$$f(0) = 1$$

 $f(n) = n*f(n-1)$





120

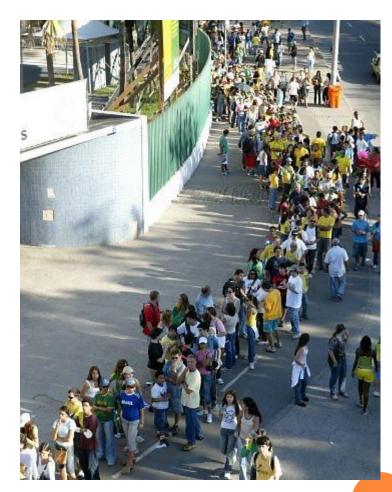
retornado

120

46

FILA (QUEUE) - INTUIÇÃO





- Conjunto dinamico com políticas de acesso específicas
- Definição
 - Estrutura de dados em que a respeita a ordem temporal dos elementos.
 - Os elementos são introduzidos na cauda
 - Os elementos são removidos da cabeça
 - FIFO = First In, First Out.

- Operações (interface)
 - Criar uma pilha vazia (create)
 - Inserir/Enfileirar (enqueue)
 - Deletar/Remover (dequeue)
 - Acessar o elemento da cabeça (head)
 - Verificar se está vazia (isEmpty)
 - Verificar se está cheia (isFull)

o Interface em Java

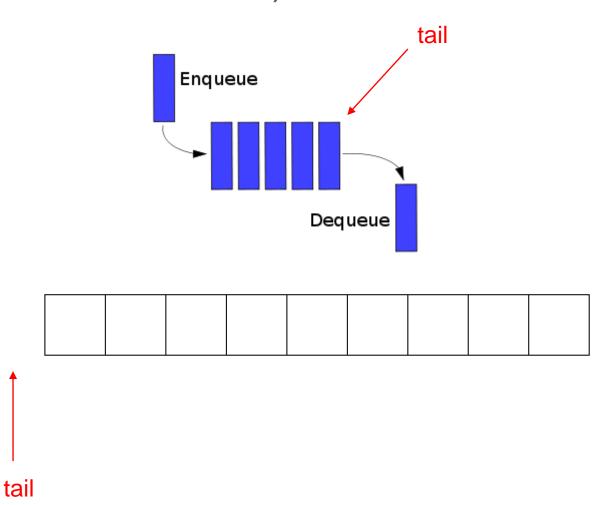
Como descrever uma Fila genérica em Java?

```
public interface Queue<T> {
   public void enqueue(T elem) throws QueueOverflowException;
   public T dequeue() throws QueueUnderflowException;
   public T head();
   public boolean isEmpty();
   public boolean isFull();
}

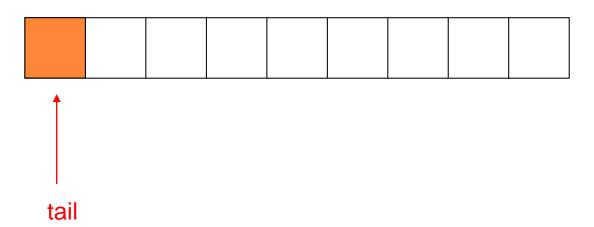
public class QueueOverflowException extends Exception {
   public QueueOverflowException() {
      super("Fila cheia");
   }
}
```

o Interface em Java

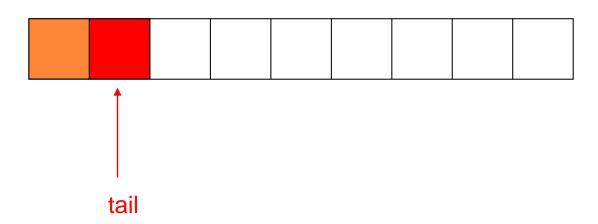
Como descrever uma Fila genérica em Java?



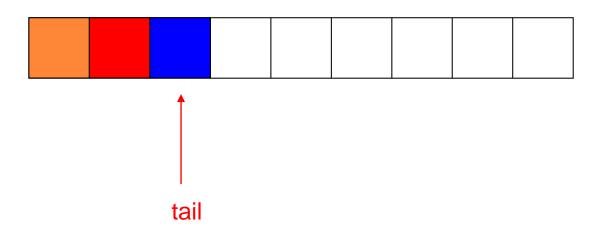
enqueue



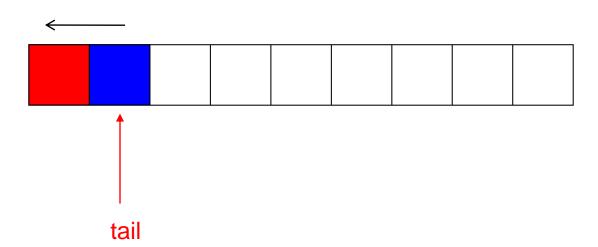
enqueue enqueue

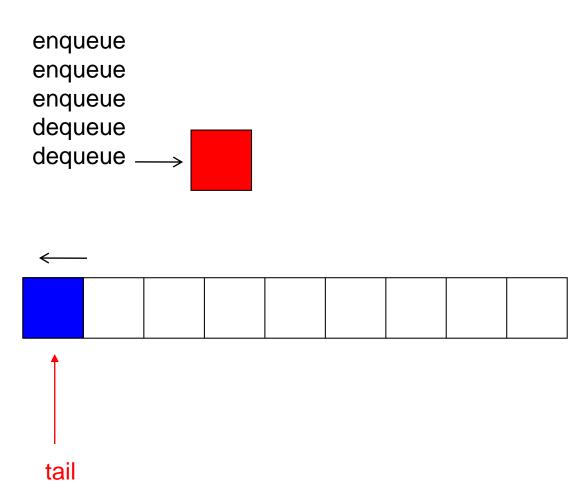


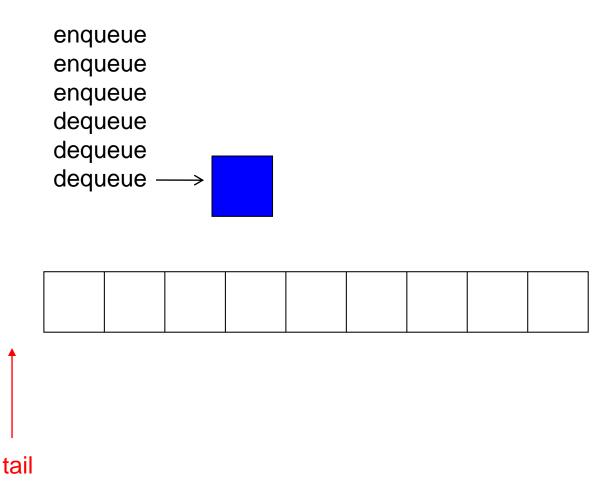
enqueue enqueue



```
enqueue
enqueue
enqueue
dequeue ----
```







enqueue

enqueue

enqueue

dequeue

dequeue

dequeue

dequeue



QueueUnderflowException

```
isEmpty(){
  return tail == -1
}
```

```
isFull(){
   return tail == A.length-1
}
```

```
enqueue(item){
  if (not isFull()){
    A[++tail]=item
  }else{
    //error:queue is full
  }
}
```

```
dequeue(){
  if (not isEmpty()){
    result = A[0]
    shiftLeft()
    tail--;
  }else{
   //error:queue is empty
  return result;
```

```
isEmpty(){
  return tail == -1
}
```

```
isFull(){
  return tail == A.length-1
}
```

```
enqueue(item){
  if (not isFull()){
    A[++tail]=item
  }else{
    //error:queue is full
  }
}
```

Qual a complexidade?

```
isEmpty(){
  return tail == -1
}
```

```
isFull(){
  return tail == A.length-1
}
```

```
enqueue(item){
  if (not isFull()){
    A[++tail]=item
  }else{
    //error:queue is full
  }
}
```

```
dequeue(){
  if (not isEmpty()){
    result = A[0]
    shiftLeft()
    tail--;
  }else{
   //error:queue is empty
  return result;
```

Qual a complexidade?

```
isEmpty(){
  return tail == -1
}
```

```
isFull(){
  return tail == A.length-1
}
```

```
enqueue(item){
  if (not isFull()){
    A[++tail]=item
  }else{
    //error:queue is full
  }
    \Theta(1)
}
```

```
dequeue(){
  if (not isEmpty()){
    result = A[0]
                     \Theta(n)
    shiftLeft()
    return result;
 }else{
   //error:queue is empty
  return result;
```

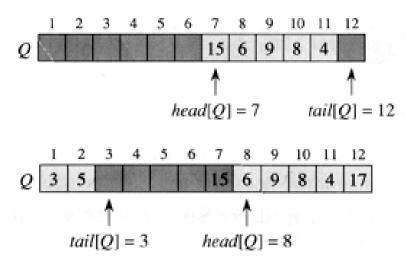
o Como evitar a operação de shift em uma fila?

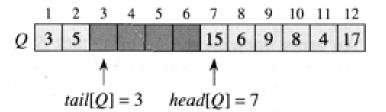
- Como evitar a operação de shift em uma fila?
 - Sabendo o início e o fim da fila!

EXERCÍCIO

- Como fica o estado de uma fila inicialmente vazia após a execução dos comandos:
 - enqueue(10)
 - enqueue(5)
 - dequeue()
 - enqueue(7)
 - head()
 - dequeue()
 - isEmpty()

o Conhecendo o início e o fim da fila





Conhecendo o início e o fim da fila

```
ENQUEUE(Q, x)

1 Q[tail[Q]] \leftarrow x

2 if tail[Q] = length[Q]

3 then tail[Q] \leftarrow 1

4 else tail[Q] \leftarrow tail[Q] + 1
```

```
Dequeue(Q)
```

```
    1  x ← Q[head[Q]]
    2 if head[Q] = length[Q]
    3 then head[Q] ← 1
    4 else head[Q] ← head[Q] + 1
    5 return x
```

Conhecendo o início e o fim da fila

```
ENQUEUE(Q, x) \Theta(1)

1 Q[tail[Q]] \leftarrow x

2 if tail[Q] = length[Q]

3 then tail[Q] \leftarrow 1
4 else tail[Q] \leftarrow tail[Q] + 1

DEQUEUE(Q) \Theta(1)

1 x \leftarrow Q[head[Q]]

2 if head[Q] = length[Q]

3 then head[Q] \leftarrow 1

4 else head[Q] \leftarrow head[Q] + 1

5 return x
```

69

PROBLEMAS INTERESSANTES

- Implementar uma Fila utilizando Pilhas (ou Pilha utilizando Filas) sobrejacentes
- Implementar uma Pilha que lê uma sequência de parênteses e verifique se a sequência é bem formada. Ex:
 - ()(-> false
 - ()()(()) -> true
 -))((-> false
 - ()) -> false
- Implementar uma estrutura híbrida, que funcione como pilha e fila ao mesmo tempo. A pilha funciona em uma extremidade e a fila funciona na outra extremidade.

REFERÊNCIAS

Capítulo 11

