



Quem se prepara, não para.

Estrutura de Dados

Professora: Michelle Hanne Soares de Andrade
michelle.andrade@newtonpaiva.br

Sumário:

- ✓ Pilha (LIFO) – baseado em arranjos
- ✓ Fila (FIFO)

Pode-se implementar uma pilha armazenando-se seus elementos em um arranjo. Mais especificamente, a pilha desta implementação consiste em um arranjo S de N *elementos* mais uma ***variável inteira* t** que fornece o **índice do elemento topo no arranjo S** .

Implementação de Pilha baseada em Arranjos



Figura 5.2 Implementação de uma pilha por meio de um arranjo S . O elemento do topo de S está armazenado na célula $S[t]$.

Implementação de Pilha baseada em Arranjos

Algoritmo size():

retorna $t + 1$

Algoritmo isEmpty():

retorna $(t < 0)$

Algoritmo top():

se isEmpty() então

lançar uma EmptyStackException

retorna $S[t]$

Algoritmo push(e):

se size() = N então

lançar uma FullStackException

$t \leftarrow t + 1$

$S[t] \leftarrow e$

Algoritmo pop():

se isEmpty() então

lançar uma EmptyStackException

$e \leftarrow S[t]$

$S[t] \leftarrow \text{null}$

$t \leftarrow t - 1$

retorna e

Introduz-se um novo tipo de exceção chamada de **FullStackException**, que sinalizará uma condição de erro ao se tentar inserir um novo elemento em um arranjo cheio. A exceção **FullStackException** é específica para essa implementação e não está definida no TAD pilha

Implementando uma pilha usando uma lista encadeada genérica

Nesta implementação será necessário decidir se o topo da pilha estará localizado na cabeça ou na cauda da lista. A melhor escolha, e mais eficiente, é na cabeça da lista, uma vez que se pode inserir e remover elementos em tempo constante apenas na cabeça.

Optou-se neste caso por implementar uma pilha genérica usando uma lista encadeada genérica.

Implementando uma pilha usando uma lista encadeada genérica

```
public class Node<E> {  
    private E element; // Variáveis de instância  
    private Node<E> next;  
    /** Cria um nodo com referências nulas para os seus  
        elementos e o próximo nodo */  
    public Node() {  
        this(null, null);  
    }  
    /** Cria um nodo com um dado elemento e o próximo nodo */  
    public Node(E e, Node<E> n) {  
        element = e;  
        next = n;  
    }  
    // Métodos de acesso:  
    public E getElement() {  
        return element;  
    }  
    public Node<E> getNext() {  
        return next ;  
    }  
    // Métodos modificadores:  
    public void setElement(E newElem) {  
        element = newElem;  
    }  
    public void setNext(Node<E> newNext) {  
        next = newNext;  
    }  
}
```

Uma implementação Java de uma pilha, usando uma lista simplesmente encadeada genérica

O Algoritmo é eficiente em relação ao tempo, cuja necessidade de memória é $O(n)$, em que n é o **número de elementos na pilha**. Assim, esta implementação não requer que uma nova exceção seja criada para lidar com o **problema de estouro do tamanho**. Usa-se uma variável de **instância, top**, para referenciar a cabeça da lista (que irá apontar para o objeto *null* se a lista estiver vazia).

Quando se insere um novo elemento e na pilha, simplesmente cria-se um novo *nodo v* para e , referencia-se e a partir de v , e insere-se v na cabeça da lista.

Da mesma forma, quando se retira um elemento da pilha, simplesmente remove-se o nodo da cabeça da lista e retorna-se seu elemento. Assim, executam-se todas as inserções e remoções de elementos na cabeça da lista.

Considere-se agora uma estrutura de dados similar a uma fila que suporta inserção e remoção tanto em seu final, quanto em seu início. Essa extensão das filas é chamada de fila com dois finais ou deque.

O tipo abstrato de dados deque é mais rico do que os tipos **TAD pilha** e **fila**. Os métodos fundamentais para o TAD deque são os que seguem:

addFirst(e): Insere um novo elemento e no começo do deque.

addLast(e): Insere um novo elemento e no final do deque.

removeFirst(): Remove e retorna o primeiro elemento do deque; ocorre um erro se o deque estiver vazio.

removeLast(): Remove e retorna o último elemento do deque; ocorre um erro se o deque estiver vazio.

Adicionalmente, o TAD deque pode incluir os seguintes métodos auxiliares:

getfirst(): Retorna o primeiro elemento do deque; ocorre um erro se o deque estiver vazio.

getlast(): Retorna o último elemento do deque; ocorre um erro se o deque estiver vazio.

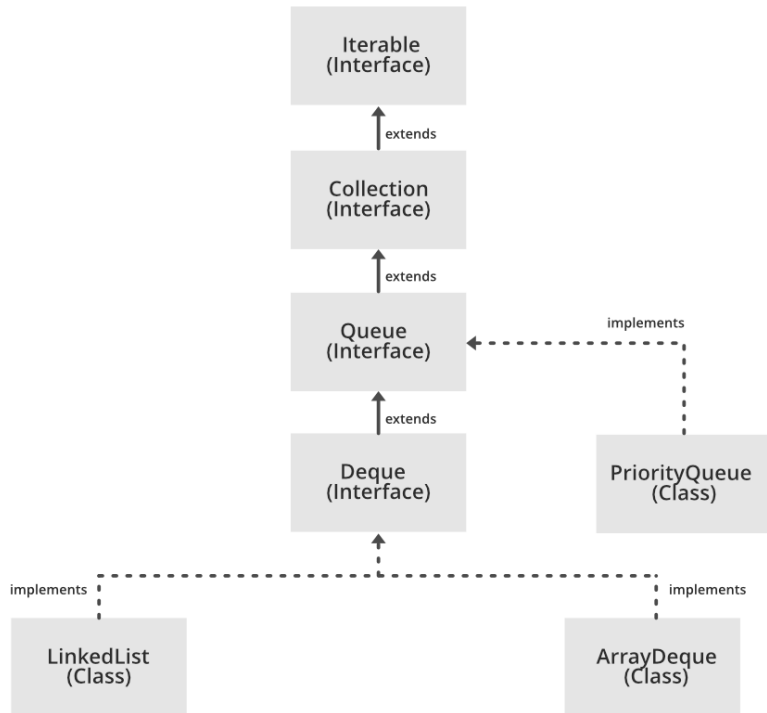
size(): Retorna o número de elementos do deque

isEmpty(): Determina se o deque está vazio.

Exemplo 5.5 *A tabela a seguir mostra uma série de operações e seus efeitos em um deque D , inicialmente vazio, de objetos inteiros. Para simplificar, usam-se inteiros em vez de objetos inteiros como argumentos das operações.*

<i>Operação</i>	<i>Saída</i>	<i>D</i>
addFirst(3)	–	(3)
addFirst(5)	–	(5,3)
removeFirst()	5	(3)
addLast(7)	–	(3,7)
removeFirst()	3	(3)
removeLast()	7	()
removeFirst()	“error”	()
isEmpty()	true	()

Deque



Declaração: A interface deque é declarada como:
interface pública Deque estende Queue

Como o Deque é uma interface , os objetos não podem ser criados do tipo deque. Sempre precisamos de uma classe que estenda essa lista para criar um objeto.

Referências

PINTO, Rafael A.; PRESTES, Lucas P.; SERPA, Matheus da S.; et al. Estrutura de dados.

Editora SAGAH, 2020. ISBN 9786581492953. Disponível em:

<https://integrada.minhabiblioteca.com.br/#/books/9786581492953>

RODRIGUES, Thiago N.; LEOPOLDINO, Fabrício L.; PESSUTTO, Lucas Rafael C.; et al.

Estrutura de Dados em Java. Editora SAGAH. 2021. ISBN 9786556901282. Disponível em:

<https://integrada.minhabiblioteca.com.br/#/books/9786556901282>

GOODRICH, Michael T.; TAMASSIA, Roberto. Estruturas de Dados e Algoritmos em Java.

[Digite o Local da Editora]: Grupo A, 2013. E-book. ISBN 9788582600191. Disponível em:

<https://integrada.minhabiblioteca.com.br/#/books/9788582600191/>. Acesso em: 13 set. 2022.