

# Algoritmos e Estruturas de Dados

## listas ligadas

2010-2011

Carlos Lisboa Bento

## Listas Ligadas

### roadmap

- **listas simplesmente ligadas**
  - conceitos
  - vantagens e desvantagens
  - *implementação*
- **listas duplamente ligadas**
  - conceitos
  - vantagens e desvantagens
  - *implementação*
- **listas circulares**
  - conceitos
  - vantagens e desvantagens
  - *implementação*
- **listas auto-organizadas**
  - conceitos
  - exemplo
  - vantagens e desvantagens
- **listas ligadas e tabelas esparsas**
  - exemplo de uma aplicação das listas ligadas
  - vantagens e desvantagens
- **listas de saltos**
  - conceitos
  - vantagens e desvantagens
  - *implementação*

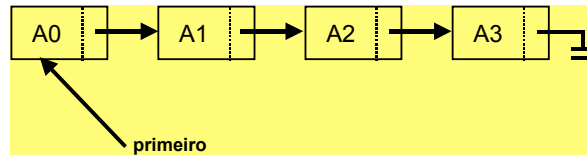
# Listas Ligadas

## conceitos

Estrutura em que cada elemento contém o endereço do elemento seguinte (a sequência é estabelecida explicitamente).

Cada elemento de uma lista contém dois campos:

- Campo da informação;
- Campo do endereço do elemento seguinte.

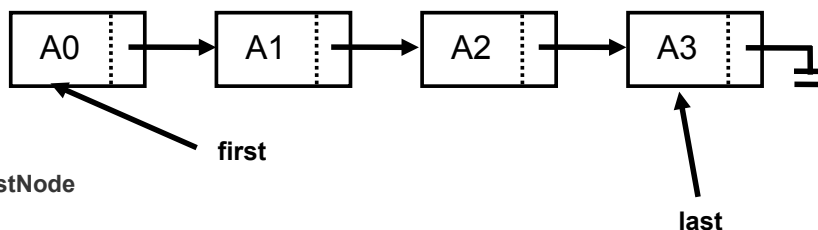


A lista é acessada através de um ponteiro externo que aponta para o primeiro nó.

O fim da lista é indicado pelo ponteiro para elemento seguinte a NULL

# Listas Ligadas

## conceitos



```
Class ListNode
{
    // construtores

    ListNode()
    { this( null, null ); }

    ListNode( Object theElement )
    { this( theElement, null ); }

    ListNode( Object theElement, ListNode n )
    { element = theElement; next = n; }

    Object element;
    ListNode next;
}
```

Inserção a seguir  
ao último  
elemento !!

# Listas Ligadas

## conceitos

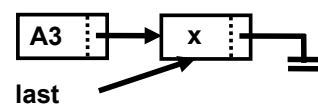
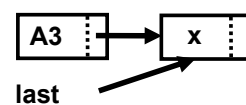
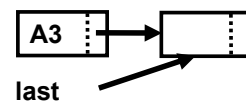
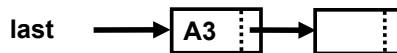
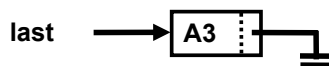
/\* inserção de um elemento x a seguir a ultimo \*/

last.next = new ListNode(); // 1

last = last.next; // 2

last.data = x; // 3

last.next = null; // 4



1

2

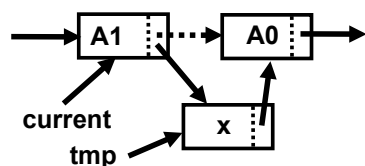
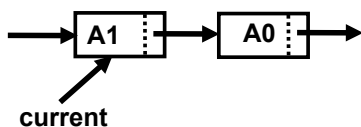
3

4

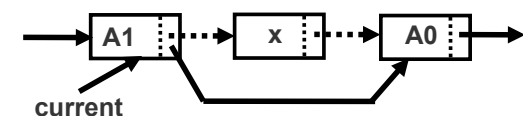
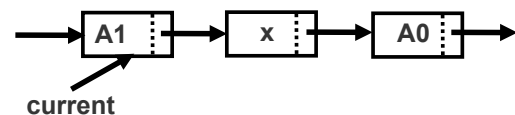
# Listas Ligadas

## implementação

Duas operações básicas numa lista - inserção a partir de current



eliminação a partir de current



```
tmp = new ListNode();
tmp.element = x;
tmp.next = current.next;
current.next = tmp;
```

// MELHOR

```
tmp = new ListNode( x, current.next );
current.next = tmp;
```

// MELHOR AINDA

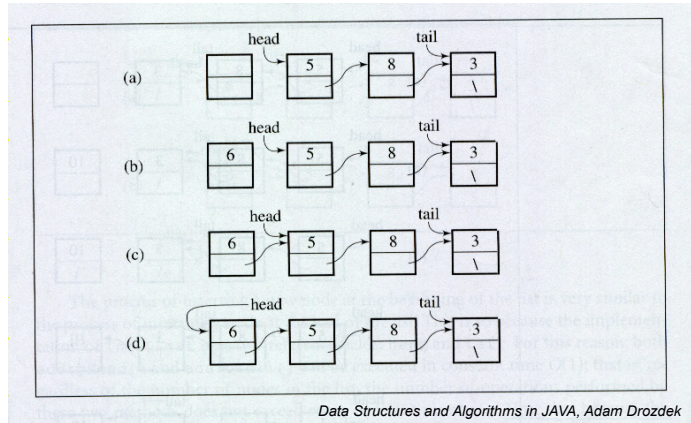
```
current.next = new ListNode( x, current.next );
```

```
current.next = current.next.next;
```

# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

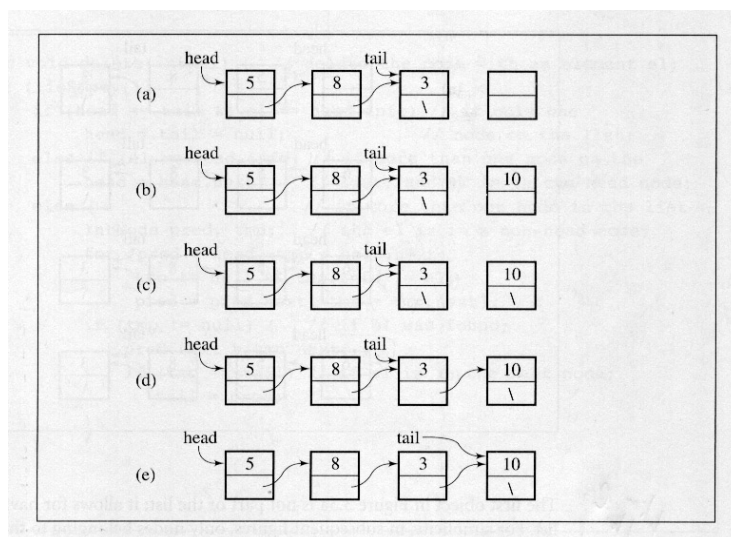
Inserção na cabeça de uma lista ligada ☺



# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

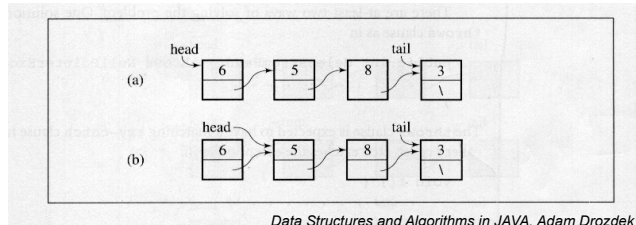
Inserção na cauda de uma lista ligada ☺



# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

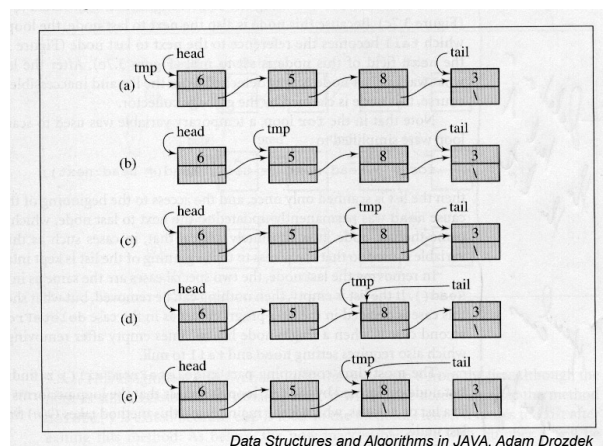
Eliminação na cabeça de uma lista ligada 😊



# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

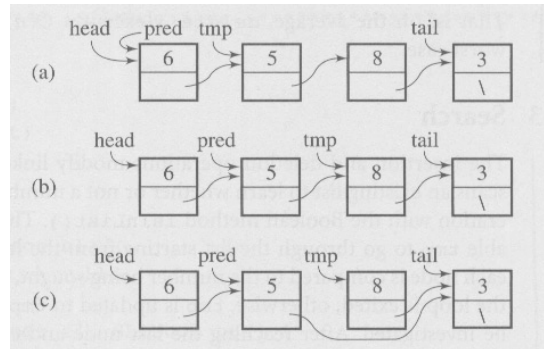
Eliminação na cauda de uma lista ligada ☹️



# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

Eliminação num ponto intermédio de uma lista ligada



*Data Structures and Algorithms in JAVA, Adam Drozdek*

# Listas Ligadas

## vantagens e desvantagens

### Vantagens

- A inserção de um elemento no meio de uma lista ligada não implica mover todos os elementos que se seguem.
- É ocupada apenas a memória necessária em cada momento, não havendo limitações prévias às dimensões destas estruturas (excepto a capacidade de memória do computador utilizado). *Esta vantagem não é substancial em JAVA, embora o seja noutras linguagens.*

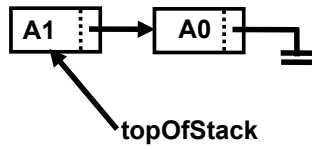
### Desvantagens

- Acesso sequencial.
  - Acesso ou eliminação de um nó intermédio.
  - Eliminação de um nó no fim da lista.
- Na prática a movimentação de elementos numa lista ligada é dispendiosa.

# Listas Ligadas

## implementação

### Implementação de uma PILHA sobre uma lista ligada



```
package DataStructures;  
import Exceptions.*;
```

```
// *****PUBLIC OPERATIONS*****  
// void push( x )      --> Insert x  
// Object pop( )       --> Return and  
//                       Remove most recently  
//                       inserted item  
// boolean isEmpty( )  --> Return true if empty;  
//                       else false  
// void makeEmpty( )   --> Remove all items  
// *****ERRORS*****  
// pop on empty stack
```

```
/**  
 * List-based implementation of the stack.  
 * @author Mark Allen Weiss  
 * @changes Francisco Pereira  
 */  
public class StackLi implements Stack  
{  
    public StackLi( )  
    { topOfStack = null; }  
  
    public boolean isEmpty( )  
    { return topOfStack == null; }  
  
    public void makeEmpty( )  
    { topOfStack = null; }  
}
```

# Listas Ligadas

## implementação

### Implementação de uma PILHA sobre uma lista ligada (cont.)

```
public Object pop( ) throws Underflow  
{  
    if( isEmpty( ) )  
        throw new Underflow( "Stack topAndPop" );  
  
    Object topltem = topOfStack.element;  
    topOfStack = topOfStack.next;  
    return topltem;  
}
```

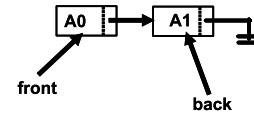
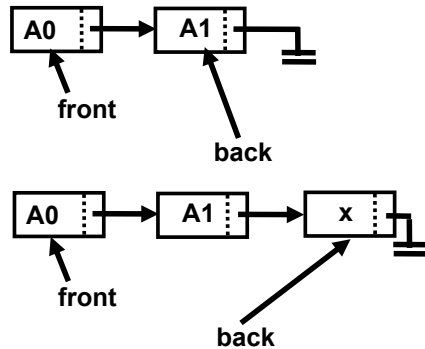
```
public void push( Object x )  
{  
    topOfStack = new ListNode( x, topOfStack );  
}  
  
private ListNode topOfStack;  
}
```

# Listas Ligadas

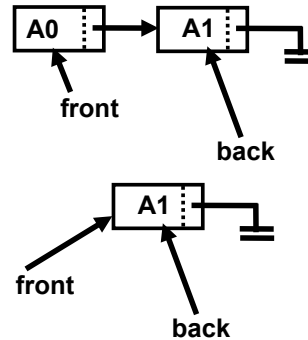
## implementação

### Implementação de uma FILA DE ESPERA sobre uma lista ligada

#### Enqueue (x)



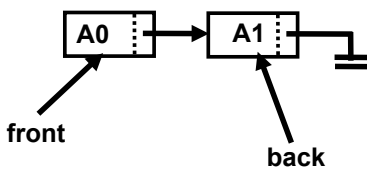
#### Dequeue (x)



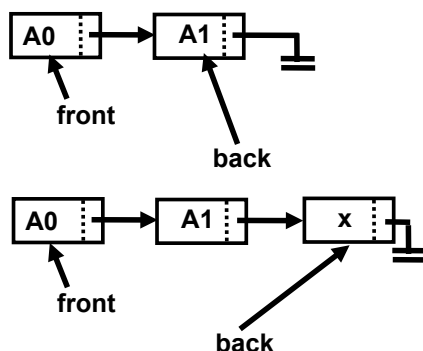
# Listas Ligadas

## implementação

### Implementação de uma FILA DE ESPERA sobre uma lista ligada



#### Enqueue (x)



```
package DataStructures;
import Exceptions.*;
```

```
// QueueLi class
//
// *****PUBLIC OPERATIONS*****
// void enqueue( x )    --> Insert x
// Object dequeue( )    --> Return and remove least recent item
// boolean isEmpty( )   --> Return true if empty; else false
// void makeEmpty( )    --> Remove all items
// *****ERRORS*****
// getFront or dequeue on empty queue
```

```
/**
 * List-based implementation of the queue.
 * @author Mark Allen Weiss
 */
public class QueueLi implements Queue
{
    public QueueLi( )
    {
        makeEmpty( );
    }
}
```



# Listas Ligadas

## implementação

Implementação de uma FILA DE ESPERA sobre uma lista ligada (cont.)

```
public boolean isEmpty( )
{
    return front == null;
}

public void makeEmpty( )
{
    front = null;
    back = null;
}

public Object dequeue( ) throws Underflow
{
    if( isEmpty( ) )
        throw new Underflow( "QueueLi dequeue" );

    Object returnValue = front.element;
    front = front.next;
    return returnValue;
}

public void enqueue( Object x )
{
    if( isEmpty( ) ) // Make queue of one element
        back = front = new ListNode( x );
    else // Regular case
        back = back.next = new ListNode( x );
}

private ListNode front;
private ListNode back;
}
```

# Listas Ligadas

## implementação

```
//***** IntSLList.java *****
//      singly-linked list class to store integers

public class IntSLList {
    private IntNode head, tail;
    public IntSLList() {
        head = tail = null;
    }
    public boolean isEmpty() {
        return head == null;
    }
    public void addToHead(int el) {
        head = new IntNode(el, head);
        if (tail == null)
            tail = head;
    }
    public void addToTail(int el) {
        if (!isEmpty()) {
            tail.next = new IntNode(el);
            tail = tail.next;
        }
        else head = tail = new IntNode(el);
    }
}
```

# [Listas Ligadas implementação]

?

```
public int deleteFromHead() { // delete the head and return its info;
    int el = head.info;
    if (head == tail) // if only one node on the list;
        head = tail = null;
    else head = head.next;
    return el;
}
```

```
public int deleteFromTail() { // delete the tail and return its info;
    int el = tail.info;
    if (head == tail) // if only one node in the list;
        head = tail = null;
    else { // if more than one node in the list,
        IntNode tmp; // find the predecessor of tail;
        for (tmp = head; tmp.next != tail; tmp = tmp.next);
        tail = tmp; // the predecessor of tail becomes tail;
        tail.next = null;
    }
    return el;
}
```

# [Listas Ligadas implementação]

?

```
public void printAll() {
    for (IntNode tmp = head; tmp != null; tmp = tmp.next)
        System.out.print(tmp.info + " ");
}
```

```
public boolean isInList(int el) {
    IntNode tmp;
    for (tmp = head; tmp != null && tmp.info != el; tmp = tmp.next);
    return tmp != null;
}
```

# [Listas Ligadas]

## implementação

?

```
public void delete(int el) { // delete the node with an element el;
    if (!isEmpty())
        if (head == tail && el == head.info) // if only one
            head = tail = null; // node on the list;
        else if (el == head.info) // if more than one node on the list;
            head = head.next; // and el is in the head node;
        else { // if more than one node in the list
            IntNode pred, tmp; // and el is in a non-head node;
            for (pred = head, tmp = head.next;
                tmp != null && tmp.info != el;
                pred = pred.next, tmp = tmp.next);
            if (tmp != null) { // if el was found;
                pred.next = tmp.next;
                if (tmp == tail) // if el is in the last node;
                    tail = pred;
            }
        }
    }
}
```

# [Listas Ligadas]

## complexidade

|            |                                 |      |
|------------|---------------------------------|------|
| Inserção   | CABEÇA                          | O(1) |
|            | CAUDA                           | O(1) |
|            | PONTO INTERMÉDIO <sup>(1)</sup> | O(n) |
| Eliminação | CABEÇA                          | O(1) |
|            | CAUDA                           | O(n) |
|            | PONTO INTERMÉDIO <sup>(1)</sup> | O(n) |

$$\text{<sup>(1)</sup> } \frac{0 + 1 + \dots + (n-1)}{n} = \frac{\frac{(n-1)n}{2}}{n} = \frac{n-1}{2}$$

# Listas Duplamente Ligadas

## conceitos

### Problemas da listas lineares

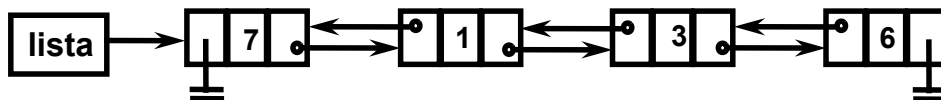
- Dado um ponteiro para um nó, não se pode ter acesso aos nós que o precedem;
- Quando se atravessa a lista é necessário preservar sempre o ponteiro para o início da lista  
Uma possível solução (que também tem inconvenientes) é ter uma lista circular

As listas duplamente ligadas permitem percursos em ambos os sentidos

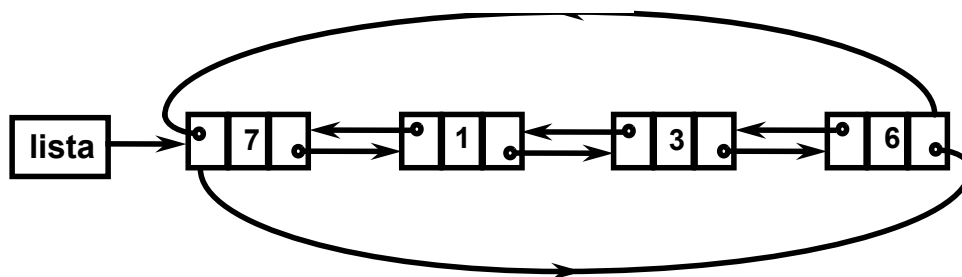
# Listas Duplamente Ligadas

## conceitos

### Simplex



### Circular



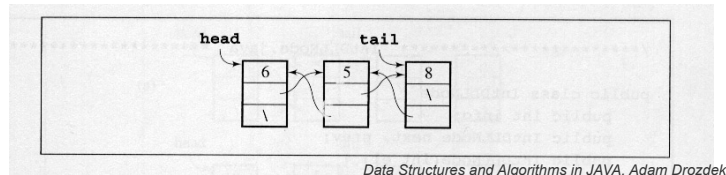
Cada nó destas listas tem, pelo menos, três campos:

- campo (ou campos) para a **informação**;
- **ponteiro** para o elemento da **esquerda**;
- **ponteiro** para elemento da **direita**.

# Listas Duplamente Ligadas

## vantagens e desvantagens

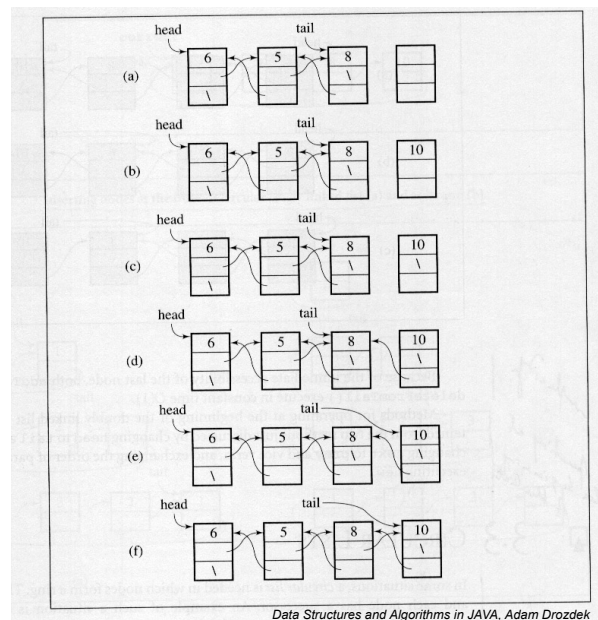
Uma lista duplamente ligada de inteiros



# Listas Duplamente Ligadas

## vantagens e desvantagens

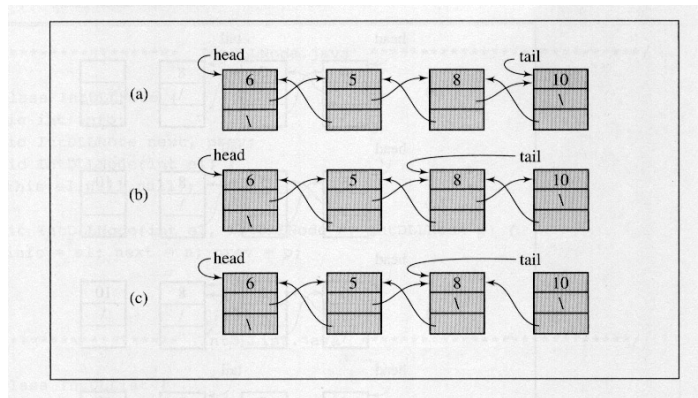
Inserção na cauda de uma lista duplamente ligada



# Listas Duplamente Ligadas

## vantagens e desvantagens

Eliminação na cauda de uma lista duplamente ligada ☺



*Data Structures and Algorithms in JAVA, Adam Drozdek*

# Listas Duplamente Ligadas

## implementação LDLs ordenadas

```
//***** IntDLLNode.java *****  
  
class IntDLLNode {  
  
    int info;  
    IntDLLNode next = null, prev = null;  
  
    IntDLLNode() {  
    }  
  
    IntDLLNode(int el) {  
        info = el;  
    }  
    IntDLLNode(int el, IntDLLNode n, IntDLLNode p) {  
        info = el; next = n; prev = p;  
    }  
}
```

# Listas Duplamente Ligadas

## implementação LDLs ordenadas

```
/** ***** IntDLList.java ***** */
```

```
public class IntDLList {  
  
    private IntDLLNode head, tail;  
    public IntDLList() {  
        head = tail = null;  
    }  
    public boolean isEmpty() {  
        return head == null;  
    }  
    public void setToNull() {  
        head = tail = null;  
    }  
    public int firstEl() {  
        if (!isEmpty())  
            return head.info;  
        else return 0;  
    }  
}
```

# Listas Duplamente Ligadas

## implementação LDLs ordenadas

```
public void addToDLListHead(int el) {  
    if (!isEmpty()) {  
        head = new IntDLLNode(el, head, null);  
        head.next.prev = head;  
    }  
    else head = tail = new IntDLLNode(el);  
}  
public void addToDLListTail(int el) {  
    if (!isEmpty()) {  
        tail = new IntDLLNode(el, null, tail);  
        tail.prev.next = tail;  
    }  
    else head = tail = new IntDLLNode(el);  
}
```

# Listas Duplamente Ligadas

## implementação LDLs ordenadas

```
public int deleteFromDLListHead() {
    if (!isEmpty()) { // if at least one node in the list;
        int el = head.info;
        if (head == tail) // if only one node in the list;
            head = tail = null;
        else { // if more than one node in the list;
            head = head.next;
            head.prev = null;
        }
        return el;
    }
    else return 0;
}

public int deleteFromDLListTail() {
    if (!isEmpty()) {
        int el = tail.info;
        if (head == tail) // if only one node on the list;
            head = tail = null;
        else { // if more than one node in the list;
            tail = tail.prev;
            tail.next = null;
        }
        return el;
    }
    else return 0;
}
```

# Listas Duplamente Ligadas

## implementação LDLs ordenadas

```
public void printAll() { //OutputStream Out) {
    for (IntDLLNode tmp = head; tmp != null; tmp = tmp.next)
        System.out.print(tmp.info + " ");
}

public int find(int el) {
    IntDLLNode tmp;
    for (tmp = head; tmp != null && tmp.info != el; tmp = tmp.next);
    if (tmp == null)
        return 0;
    else return tmp.info;
}
}
```

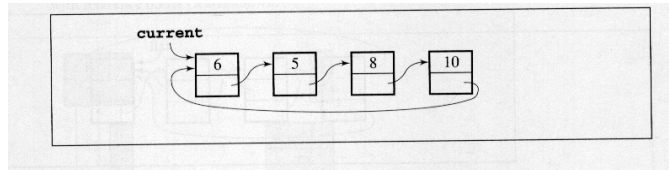
Inserção ou eliminação no ponto  
intermédio de uma lista duplamente  
ligada???



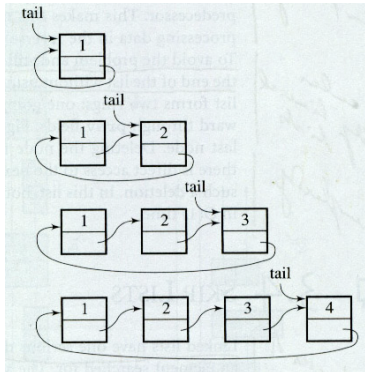
# Listas Circulares

## conceitos

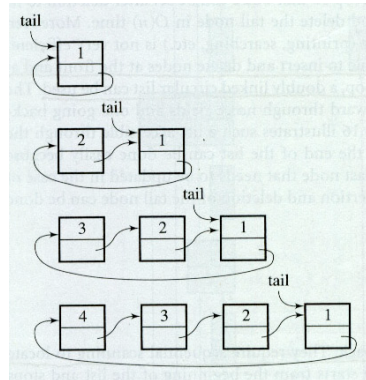
Uma lista circular ligada de inteiros



Inserção na cauda de uma lista circular



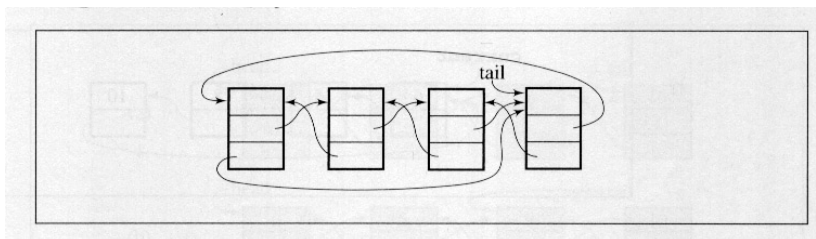
Inserção na cabeça de uma lista circular



# Listas Circulares

## conceitos

Uma lista circular duplamente ligada



*Data Structures and Algorithms in JAVA, Adam Drozdek*

# Listas Circulares

## vantagens e desvantagens

??

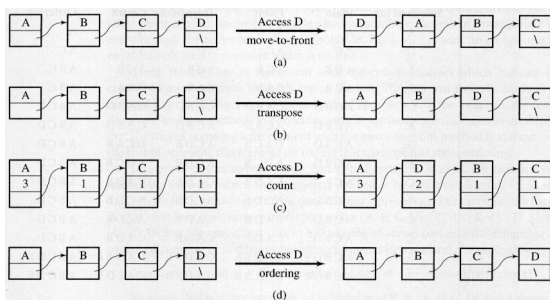
# Listas Auto-Organizadas

## conceitos

Quatro formas de organizar os elementos que se procuram numa lista:

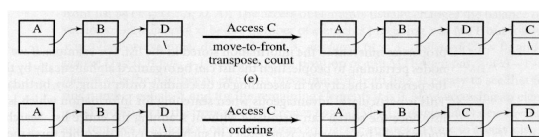
- **À CABEÇA** – quando o elemento é encontrado colocá-lo à cabeça.
- **TRANSPOSIÇÃO** - quando o elemento é encontrado troca-o com o seu predecessor a menos que já esteja à cabeça.
- **CONTAGEM** – ordena a lista pelo número de vezes que cada elemento é acedido.
- **POR CRITÉRIO** – recorre a um critério adequado à informação sob escrutínio.

### CONSULTA



*Data Structures and Algorithms in JAVA, Adam Drozdek*

### INSERÇÃO



*Data Structures and Algorithms in JAVA, Adam Drozdek*

# Listas Auto-Organizadas

## exemplo

| Element Searched for | Plain | Move-to-Front | Transpose | Count | Ordering |
|----------------------|-------|---------------|-----------|-------|----------|
| A:                   | A     | A             | A         | A     | A        |
| C:                   | AC    | AC            | AC        | AC    | AC       |
| B:                   | ACB   | ACB           | ACB       | ACB   | ABC      |
| C:                   | ACB   | CAB           | CAB       | CAB   | ABC      |
| D:                   | ACBD  | CABD          | CABD      | CABD  | ABCD     |
| A:                   | ACBD  | ACBD          | ACBD      | CABD  | ABCD     |
| D:                   | ACBD  | DACB          | ACDB      | DCAB  | ABCD     |
| A:                   | ACBD  | ADCB          | ACDB      | ADCB  | ABCD     |
| C:                   | ACBD  | CADB          | CADB      | CADB  | ABCD     |
| A:                   | ACBD  | ACDB          | ACDB      | ACDB  | ABCD     |
| C:                   | ACBD  | CADB          | CADB      | ACDB  | ABCD     |
| C:                   | ACBD  | CADB          | CADB      | CADB  | ABCD     |
| E:                   | ACBDE | CADBE         | CADBE     | CADBE | ABCDE    |
| E:                   | ACBDE | ECADB         | CADEB     | CAEDB | ABCDE    |

# Listas Auto-Organizadas

## vantagens e desvantagens

Quatro formas de organizar os elementos que chegam a uma lista:

- **À CABEÇA** – quando o elemento é encontrado colocá-lo à cabeça.
- **TRANSPOSIÇÃO** - quando o elemento é encontrado troca-o com o seu predecessor a menos que já esteja à cabeça.
- **CONTAGEM** – ordena a lista pelo número de vezes que cada elemento é acedido.

??

# [Análise de Complexidade]

(leituras)

Sedgewick, Cap.4, pp. 127-153

Sedgewick, Cap.3, pp. 69-126

- Compreender o conceito de Tipo Abstracto de Dados (TAD)
- Conhecer e compreender as seguintes estruturas de dados:
  - matrizes;
  - pilhas; filas
  - listas ligadas
  - cadeias de caracteres
  - estruturas de dados compostas
- Saber como desenhar um programa simples de simulação de filas de espera

© DEI Carlos Lisboa Bento ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS

# [Análise de Complexidade]

*... bom trabalho, FIM!*



© DEI Carlos Lisboa Bento ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS