

# Aula 07

## Estruturas de dados recursivas

### *Listas ligadas*

Programação II, 2015-2016

v0.5, 30-03-2016

DETI, Universidade de Aveiro

07.1

#### Objectivos:

- Estrutura de dados recursivas: lista ligadas;
- Funções recursivas (cont.)

### Conteúdo

1	Lista Ligada	1
2	Polimorfismo Paramétrico	6
3	Processamento recursivo de listas	8

07.2

### 1 Lista Ligada

#### Como guardar colecções de dados?

- Temos utilizado vectores (ou *arrays*)
- São muito úteis para guardar coisas numa determinada ordem
- Permitem acesso directo a cada elemento
- No entanto, **os vectores têm limitações**:
  - A sua capacidade tem de ser definida/fixada quando são criados
  - Isto obriga a sobre-dimensionar um vector quanto o número de elementos não é conhecido à partida
  - Ou então, re-dimensionar o vector à chegada de novos elementos, com custos em tempo de processamento
  - Inserções (*insert*) e remoções (*delete*) numa posição intermédia podem demorar bastante tempo se for necessário deslocar muitos elementos

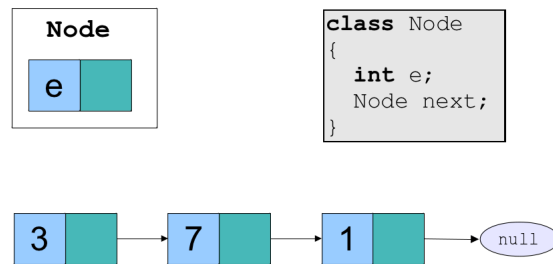
07.3

#### Lista Ligada

- Estrutura de dados sequencial em que cada elemento da lista contém uma referência para o próximo elemento.
  - Essa referência terá o valor `null` caso esse elemento não exista.

- É uma estrutura de dados **recursiva** (dado que contém uma referência para si própria).
- Ao contrário do vector, é **completamente dinâmica**.
  - No entanto, obriga a um acesso sequencial.
- Requer a criação de uma estrutura (um *nó*) para armazenar cada elemento.

## Lista ligada simples: exemplo



07.5

## Nós para uma lista de inteiros

```
class NodeInt {  
  
    final int elem;  
    NodeInt next;  
  
    NodeInt(int e, NodeInt n) {  
        elem = e;  
        next = n;  
    }  
  
    NodeInt(int e) {  
        elem = e;  
        next = null;  
    }  
}
```

07.6

## Lista ligada: tipo de dados abstracto

- Nome do módulo:
  - LinkedList
- Serviços:
  - addFirst: insere um elemento no início da lista
  - addLast: insere um elemento no fim da lista
  - first: retorna o elemento no início da lista
  - removeFirst: retira o elemento no início da lista
  - isEmpty: verifica se a lista está vazia
  - size: retorna a dimensão actual da lista
  - clear: limpa a lista (remove todos os elementos)

07.7

## Lista ligada: semântica

- **addFirst(v)**
  - Pós-condição: `!isEmpty() && (first() == v)`
- **addLast(v)**
  - Pós-condição: `!isEmpty()`
- **removeFirst()**
  - Pré-condição: `!isEmpty()`
- **first()**
  - Pré-condição: `!isEmpty()`

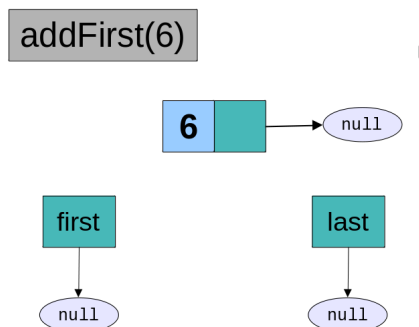
07.8

## Lista de inteiros: esqueleto da implementação

```
public class LinkedListInt {  
    public LinkedListInt() { }  
    public void addFirst(int e) {  
        ...  
        assert !isEmpty();  
    }  
    public void addLast(int e) {  
        ...  
        assert !isEmpty();  
    }  
    public int first() {  
        assert !isEmpty();  
        ...  
    }  
    public void removeFirst() {  
        assert !isEmpty();  
        ...  
    }  
    public boolean isEmpty() { ... }  
    public int size() { ... }  
    public void clear() {  
        ...  
        assert isEmpty();  
    }  
    private NodeInt first=null;  
    private NodeInt last=null;  
    private int size;  
}
```

07.9

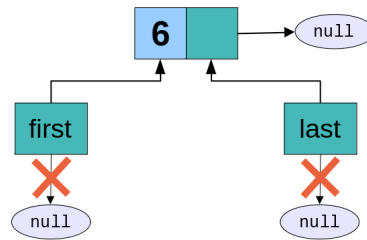
- **addFirst** - inserção do primeiro elemento



07.10

- **addFirst** - inserção do primeiro elemento

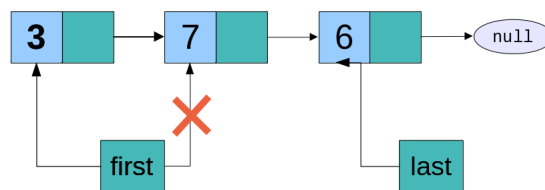
**addFirst(6)**



07.11

- addFirst - inserção de elementos adicionais no início

**addFirst(3)**

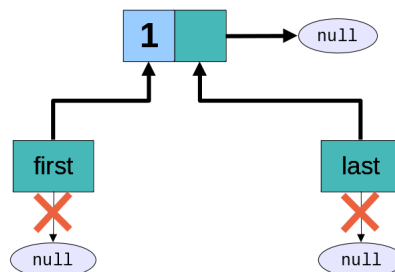


07.12

- Novo elemento no fim: addLast
- Caso de lista vazia: similar a addFirst

**addLast(1)**

size == 0

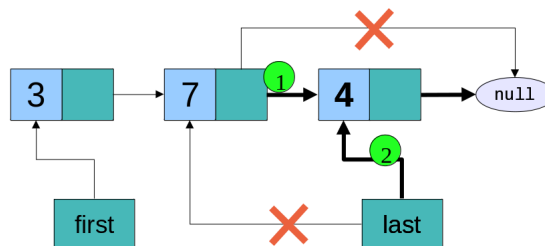


07.13

- Novo elemento no fim: addLast

**addLast(4)**

size > 0



07.14

```

public class LinkedListInt {

    public void addFirst(int e) {
        first = new NodeInt(e, first);
        if (isEmpty())
            last = first;
        size++;

        assert !isEmpty();
    }

    public void addLast(int e) {
        NodeInt n = new NodeInt(e);
        if (first == null)
            first = n;
        else
            last.next = n;
        last = n;
        size++;

        assert !isEmpty();
    }

    public int first() {
        assert !isEmpty();

        return first.elem;
    }
}

```

```

    public void removeFirst() {
        assert !isEmpty();

        size--;
        first = first.next;
        if (first == null)
            last = null;
    }

    public int size() {
        return size;
    }

    public boolean isEmpty() {
        return size() == 0;
    }

    public void clear() {
        first = last = null;
        size = 0;
    }

    private NodeInt first = null;
    private NodeInt last = null;
    private int size = 0;
}

```

07.15

## 2 Polimorfismo Paramétrico

### Polimorfismo paramétrico

- Problema da `LinkedListInt`:
  - Desenvolvida especificamente para elementos inteiros
  - Se quisermos ter listas de elementos de outros tipos, podemos duplicar o código e fazer pequenas alterações para adaptar ao tipo pretendido
  - O código assim obtido é praticamente igual, mas *não é pratico* fazer esta "clonagem" de código para cada nova necessidade
- **Solução:** Construir módulos aplicáveis a quaisquer tipos
  - Diz-se que são parametrizados por tipo, ou seja, o tipo é também um parâmetro
  - Em Java, estes tipos são chamados **genéricos**
  - As estruturas e funções passam a ser polimórficas
  - Este mecanismo é conhecido como **polimorfismo paramétrico**

07.16

### Tipos genéricos em Java

- Java permite a implementação e utilização de classes (módulos) com parâmetros que são tipos genéricos
- Os tipos genéricos de uma classe são indicados entre `< ... >` a seguir ao nome da classe na definição desta

```

public class LinkedList<E> {
    ...
    public void addFirst(E e) {
        ...
    }
    ...
}
...
public static void main(String args[]) {
    ...
    LinkedList<Double> p1 = new LinkedList<Double>();
    LinkedList<Integer> p2 = new LinkedList<Integer>();
    ...
}

```

07.17

## Convenção sobre nomes de tipos genéricos

- Por convenção, os nomes dos tipos genéricos são letras maiúsculas
  - E - *element*
  - K - *key*
  - N - *number*
  - T - *type*
  - V - *value*
- Assim, mais facilmente se distingue uma variável que representa um tipo genérico de uma variável normal, que começa (também por convenção) com letra minúscula (exemplo: `numberOfElements`)

07.18

## Tipos genéricos em Java: limitações

- *Problema:* Não é possível aplicar módulos genéricos directamente a tipos primitivos! (`int`, `short`, `long`, `byte`, `boolean`, `char`, `float`, `double`);
- *Solução:*
  - utilizar os tipos referência correspondentes (`Integer`, `Double`, etc.);
  - A linguagem faz a conversão automática entre os tipos primitivos e os tipos referência respectivos (*boxing* e *unboxing*).
- *Problema:* Não é possível instanciar arrays de genéricos!
- *Solução:*
  - criar arrays de elementos do tipo `Object` e fazer a coerção de tipo para o *array* de genéricos:

```
T[] a = (T[]) new Object[maxSize];
```

- Para evitar o aviso gerado pelo compilador como resultado desta coerção pode-se associar ao método onde a coerção é feita a seguinte anotação:

```
@SuppressWarnings(value = "unchecked")
```

07.19

```
public class LinkedList<E> {  
  
    public void addFirst(E e) {  
        first = new Node<>(e, first);  
        if (isEmpty())  
            last = first;  
        size++;  
        assert !isEmpty();  
    }  
  
    public void addLast(E e) {  
        Node<E> n = new Node<>(e);  
        if (first == null)  
            first = n;  
        else  
            last.next = n;  
        last = n;  
        size++;  
        assert !isEmpty();  
    }  
  
    public E first() {  
        assert !isEmpty();  
        return first.elem;  
    }  
}
```

```
public void removeFirst() {  
    assert !isEmpty();  
    size--;  
    first = first.next;  
    if (first == null)  
        last = null;  
}  
  
public int size() {  
    return size;  
}  
  
public boolean isEmpty() {  
    return size() == 0;  
}  
  
public void clear() {  
    first = last = null;  
    size = 0;  
}  
  
private Node<E> first = null;  
private Node<E> last = null;  
private int size = 0;  
}
```

07.20

### 3 Processamento recursivo de listas

#### Processamento recursivo de listas

- Quando a acção a realizar implica aceder ao meio da lista, é preciso percorrer a lista até ao nó que vai ter alteração
- Sendo uma estrutura recursiva, as listas prestam-se naturalmente à utilização de algoritmos recursivos
- **Exemplo:** saber se um elemento *e* existe na lista
  - Condições de terminação da recursividade:
    - \* Chegou ao fim da lista (retorna `false`), ou
    - \* Encontrou o elemento *e* (retorna `true`)
  - Variabilidade: passar do nó actual (*n*) ao seguinte (*n.next*)
  - Convergência: está garantida!

07.21

#### Exemplo: lista contém elemento

```
public boolean contains(E e) {  
    return contains(first,e);  
}  
private boolean contains(Node<E> n, E e) {  
    if (n == null) return false; // condicao de terminacao  
    if (n.elem.equals(e)) return true; // condicao de terminacao  
    return contains(n.next,e); // chamada recursiva (continuacao)  
}
```

07.22