

1 - Estruturas de Dados Dinâmicas

Um array (vetor) é uma estrutura de dados que mantém um conjunto de dados, considere como exemplo a representação da Figura 1, onde **v** é o nome (endereço) do array na memória.

Vantagem: no array qualquer posição pode ser recuperada independentemente das demais, veja que a quinta posição do array (**v[4]**) pode ser acessada independentemente das demais, tem-se apenas de fornecer o índice da posição no array.

Desvantagem: o array ocupa um espaço contíguo de memória e não permite ser redimensionado, ou seja, ele é uma estrutura de tamanho fixo que deve ser definida na sua criação. O array da Figura 1 sempre terá 8 elementos.

Ao contrário dos arrays, as estruturas de dados dinâmicas se redimensionam de acordo com os elementos armazenados, onde elas iniciam-se com zero elementos e novos elementos podem ser adicionados e removidos sem alterar a estrutura de armazenamento.

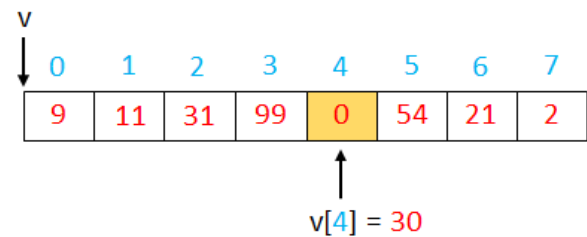


Figura 1 – Alocação e acesso a memória de um array.

2 - Listas Encadeadas

Uma **lista encadeada** (linked list ou lista ligada) é um tipo de **dado dinâmico**, onde cada **elemento** é uma estrutura formada por **1 conteúdo** e **1 endereço**, assim como na representação da Figura 2. Os elementos são chamados de **nós**.

O **conteúdo** é um (atributo de um tipo de dado qualquer (primitivo ou objeto) já o **endereço** é uma variável que contém o endereço do próximo **nó** da lista, assim como no exemplo da Figura 3.

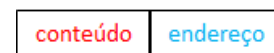


Figura 2 – Representação de 1 elemento ou nó da lista encadeada.

```
public class No {
    int conteudo;
    No proximo;
}
```

Figura 3 – Classe que representa os elementos da lista encadeada.

Lista é uma estrutura **auto referenciada**, pois o atributo **proximo** é um ponteiro para uma próxima estrutura do mesmo tipo.

A **lista encadeada** é formada pela sequência dos **nós**, assim como ilustrado na Figura 4, neste exemplo, tem-se uma **lista encadeada** para guardar os valores **9, 11, 31 e 99**, obedecendo esta sequência. Veja que, cada elemento possui um endereço na memória RAM (Random Access Memory) do computador e esses endereços não são consecutivos, ou seja, o próximo elemento da sequência pode estar em qualquer posição da memória.

No exemplo da Figura 4, o primeiro **nó** da lista está no endereço **e150** e os demais estão nos endereços **e280, e070 e e210**. O último nó da lista é aquele nó que possui o endereço **null** como próximo.

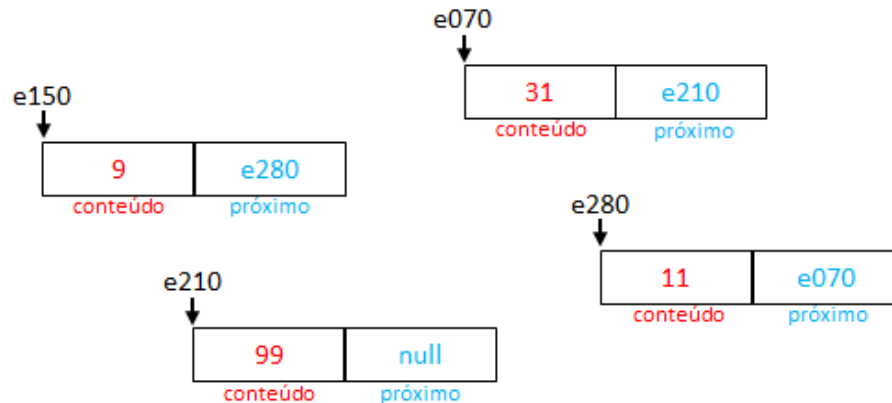


Figura 4 – Representação de uma lista encadeada na memória.

Somente os objetos da classe **No** não são capazes de formar a **lista**. É necessário ter uma estrutura (classe) para manter o endereço do **primeiro nó da lista** e fazer as operações na lista, tais como, inserir um novo nó e imprimir o conteúdo da lista. A

Figura 5 mostra o diagrama UML das classes **No** e **Lista**.

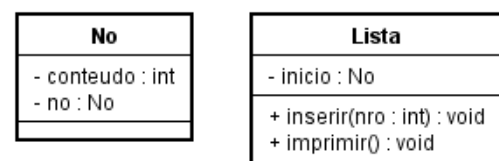


Figura 5 – Diagrama UML.

Na Figura 6 tem-se o código da classe **Lista**, veja que a classe mantém apenas o endereço do 1º nó da lista no atributo **inicio**, para inserir ou imprimir os elementos da lista é necessário começar pelo nó **inicio** e ir acessando o atributo **proximo** até encontrar o valor **null**, que significa o fim da lista.

A Figura 7 possui um exemplo de código para testar a classe **Lista**.

```
public class Lista {
    No inicio;

    Lista(){
        /* a lista está vazia */
        inicio = null;
    }

    void inserir(int nro){
        /* criar um nó */
        No no = new No();
        no.conteudo = nro;
        no.proximo = null; /* este será o último nó da lista */

        /* checa se a lista está vazia */
        if( inicio == null ){
            inicio = no;
        }
        else{
            /* percorrer a lista até encontrar o último nó */
            No ultimo = inicio;
            while( ultimo.proximo != null ){
                ultimo = ultimo.proximo;
            }
            /* alterar o próximo do último para o endereço do no */
            ultimo.proximo = no;
        }
    }

    void imprimir(){
        /* checa se a lista está vazia */
        if( inicio == null ){
            System.out.println("Lista vazia");
        }
    }
}
```

```
public class Principal {
    public static void main(String[] args) {
        Lista lista = new Lista();
        lista.imprimir();
        lista.inserir(10);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(20);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(20);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(40);
        lista.imprimir();
    }
}
```

Figura 7 – Código da classe Principal para testar a classe Lista.

```

else{
    System.out.println(); /* quebra de linha na tela */
    /* percorrer a lista até encontrar o último nó */
    No ultimo = inicio;
    while( ultimo != null ){
        System.out.print( ultimo.conteudo + " ");
        ultimo = ultimo.proximo;
    }
}
}
}

```

Figura 6 – Código da classe Lista.

Na Figura 6, o método `inserir` insere novos elementos apenas no final da sequência, porém os elementos poderiam ser adicionados em qualquer posição. Para inserir um nó no meio da sequência é necessário somente alterar os endereços da variável `próximo`. Considere como exemplo a representação da Figura 8, na qual deseja-se inserir o nó `e180` como próximo do nó `atual`. Para isso, tem-se de executar as instruções:

```

no.proximo = atual.proximo; /* para não perder a referência de quem é o próximo na sequência */
atual.proximo = no; /* para incluir o novo nó na sequência */

```

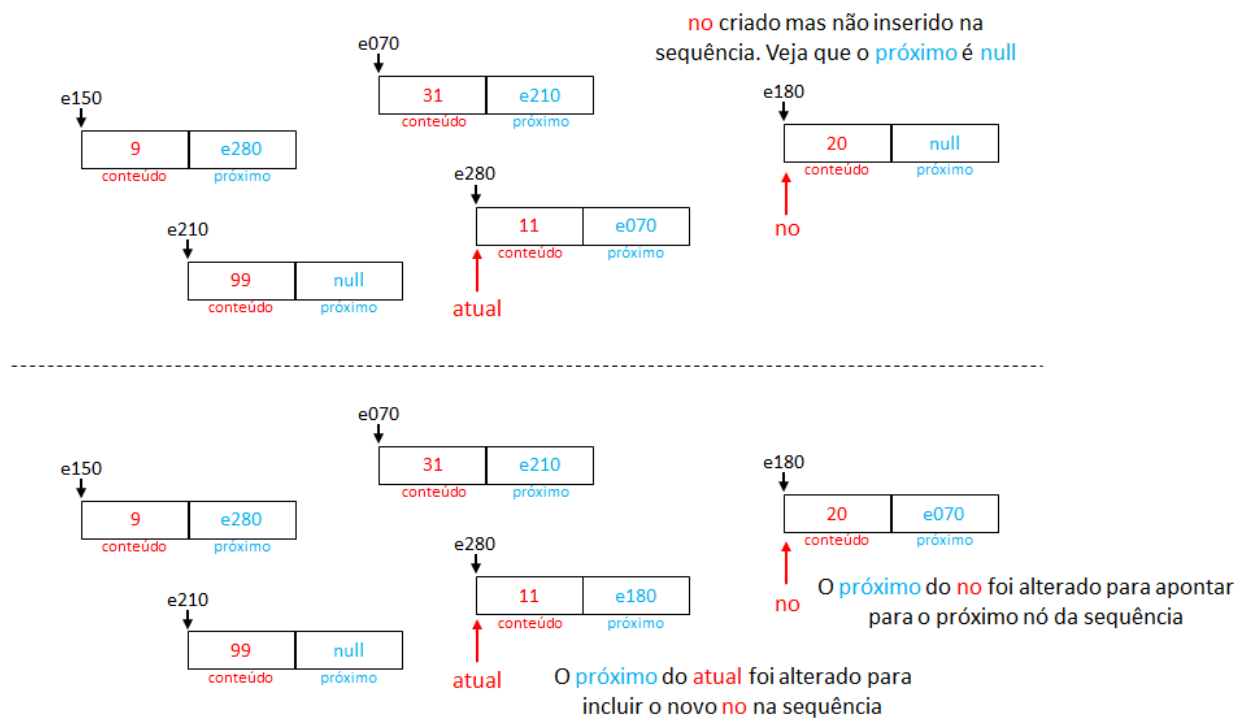


Figura 8 – Representação da inserção de um novo nó no meio da lista.

A Figura 9 mostra a implementação do método para inserir um registro em qualquer posição da lista, veja que foi necessário manter dois apontadores, caso contrário não seria possível inserir a esquerda (antes) do nó atual. A Figura 10 possui o código para testar a inserção, já a Figura 11 mostra o resultado.

A classe `Lista` da Figura 9 possui ainda os métodos `buscar(int)` e `buscar(int, No)` para procurar um elemento na lista e retorná-lo. Ambos os métodos são equivalentes, mas o `buscar(int, No)` utiliza recursividade.

A classe `Lista` da Figura 9 possui também o método `remover(int)` para remover da lista o nó que possui o valor passado como parâmetro.

```
public class Lista {
    No inicio;

    Lista(){
        /* a lista está vazia */
        inicio = null;
    }

    void inserir(int nro){
        No no = new No(); /* criar um nó */
        no.conteudo = nro;

        No anterior = null; /* ponteiro para o elemento anterior*/
        No atual = inicio; /* ponteiro para o elemento atual*/

        /* procura a posição de inserção */
        while( atual != null && atual.conteudo < nro){
            anterior = atual;
            atual = atual.proximo;
        }

        if( anterior == null ){
            /* insere antes do início */
            no.proximo = inicio;
            inicio = no;
        }
        else{
            /* insere no meio ou final da sequência */
            no.proximo = anterior.proximo;
            anterior.proximo = no;
        }
    }

    void imprimir(){
        /* checa se a lista está vazia */
        if( inicio == null ){
            System.out.println("Lista vazia");
        }
        else{
            System.out.println(); /* quebra de linha na tela */
            /* percorrer a lista até encontrar o último nó */
            No ultimo = inicio;
            while( ultimo != null ){
                System.out.print( ultimo.conteudo + " ");
                ultimo = ultimo.proximo;
            }
        }
    }

    /*irá retornar o nó que possui o nro ou null caso contrário*/
    No buscar(int nro){
        No atual = inicio;
        /* percorre até encontrar o nro ou o fim da lista */
        while( atual != null && atual.conteudo != nro ){
            atual = atual.proximo;
        }
        return atual;
    }

    /* irá retornar o nó que possui o nro ou null caso contrário.
    * A busca será por recursividade */
    No buscar(int nro, No no){
        if( no == null ) return null;
        else if( no.conteudo == nro ) return no;
        else return buscar(nro, no.proximo);
    }

    void remover(int nro){
        No anterior = null; /* ponteiro para o elemento anterior*/
        No atual = inicio; /* ponteiro para o elemento atual*/

        /* procura o nó que possui o nro */
        while( atual != null && atual.conteudo != nro){
            anterior = atual;
            atual = atual.proximo;
        }
    }
}
```

```
public class Principal {
    public static void main(String[] args) {
        Lista lista = new Lista();
        lista.inserir(20);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(10);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(15);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(40);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(8);
        lista.imprimir();
    }
}
```

Figura 10 – Código da classe Principal para testar a classe Lista.

```
20
10 20
10 15 20
10 15 20 40
8 10 15 20 40
```

Figura 11 – Resultado do código da Figura 10.

```

    }

    if( anterior == null && atual != null ){
        /* o nro está no 1o nó */
        inicio = atual.proximo;
    }
    /* atual será null quando o nro não existir */
    else if( atual != null ){
        /* remove do meio ou final da sequência */
        anterior.proximo = atual.proximo;
    }
}
}

```

Figura 9 – Código da classe Lista para inserir um nó no meio da lista.

Cabeça de lista: uma lista pode ser implementada usando o 1º elemento da lista encadeada apenas como um marcador de início, ou seja, o seu conteúdo é ignorado. Nesse caso, dizemos que o 1º elemento é a cabeça da lista encadeada. A Figura 12 mostra uma implementação de lista encadeada com cabeça, esse código é equivalente a classe [Lista](#) da Figura 6. A Figura 13 mostra o código para testar classe Lista e a Figura 14 o resultado.

```

public class Lista {
    No inicio;

    Lista(){
        /* o início é a cabeça da lista */
        inicio = new No();
    }

    void inserir(int nro){
        /* criar um nó */
        No no = new No();
        no.conteudo = nro;
        no.proximo = null; /* este será o último nó da lista */

        /* percorrer a lista até encontrar o último nó */
        No ultimo = inicio;
        while( ultimo.proximo != null ){
            ultimo = ultimo.proximo;
        }
        /* alterar o próximo do último para o endereço do no */
        ultimo.proximo = no;
    }

    void imprimir(){
        /* checa se a lista está vazia */
        if( inicio.proximo == null ){
            System.out.println("Lista vazia");
        }
        else{
            System.out.println(); /* quebra de linha na tela */
            /* percorrer a lista até encontrar o último nó */
            No ultimo = inicio.proximo;
            while( ultimo != null ){
                System.out.print( ultimo.conteudo + " ");
                ultimo = ultimo.proximo;
            }
        }
    }
}

```

Figura 12 – Código da classe Lista com cabeça.

```

public class Principal {
    public static void main(String[] args) {
        Lista lista = new Lista();
        lista.imprimir();
        lista.inserir(20);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(10);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(15);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(40);
        lista.imprimir();
        lista.inserir(8);
        lista.imprimir();
    }
}

```

Figura 13 – Código da classe Principal para testar a classe Lista.

```

Lista vazia

20
20 10
20 10 15
20 10 15 40
20 10 15 40 8

```

Figura 14 – Resultado do código da Figura 13.

3 - Exercícios

- 1 – Programar na classe `Lista`, da Figura 9, o método `last():No` para retornar o último nó da lista. Observação: os demais métodos não podem ser alterados.
- 2 – Programar na classe `Lista`, da Figura 9, os métodos `count():int` e `countR(quant:int, no:No):int` para retornar a quantidade de nós que possui a lista. O método `count():int` deverá ter uma implementação iterativa e `countR():int` uma implementação recursiva. Observação: os demais métodos não podem ser alterados.
- 3 – Programar na classe `Lista`, da Figura 9, o método `sumR(soma:int, no:No):int` para retornar o somatório dos conteúdos dos nós da lista. O método retorna zero se a lista estiver vazia. A implementação deverá ser recursiva. Observação: os demais métodos não podem ser alterados.
- 4 – A altura de um `no` em uma lista encadeada é a distância entre `no` e o fim da lista. Mais precisamente, a altura do `no` é o número de passos do caminho que leva do `no` até a última célula da lista. Programar na classe `Lista`, da Figura 9, um método de nome `height` para retornar a altura de um elemento recebido como parâmetro.
- 5 – A profundidade de um elemento `no` em uma lista encadeada é a distância entre o `no` e o início da lista. Programar na classe `Lista`, da Figura 9, um método de nome `depth` para retornar a profundidade de um elemento recebido como parâmetro.
- 6 – Programar na classe `Lista`, da Figura 6, o método `sort` para ordenar a lista. Observações: os demais métodos não podem ser alterados e não deverá ser criada outra lista, ou seja, terá de usar a própria lista para ordenar.
- 7 – Programar na classe `Lista`, da Figura 6, o método `unsort` para ordenar os elementos da lista em ordem decrescente. Observações: os demais métodos não podem ser alterados e não deverá ser criada outra lista, ou seja, terá de usar a própria lista para ordenar.
- 8 – Programar na classe `Lista`, da Figura 6, o método `toArray` que retorna todos os elementos da lista como um array de inteiros. Observações: os demais métodos não podem ser alterados e os elementos do array deverão estar na mesma ordem da lista.
- 9 – Programar na classe `Lista`, da Figura 6, o método `inserir(v:int[])`, ele carrega todos os elementos do array `v` na lista. Observação: os demais métodos não podem ser alterados.