



Algoritmos e Estruturas de Dados I

Profª Priscilla Abreu
priscilla.abreu@ime.uerj.br
2022.1

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Roteiro da aula

- Listas lineares
 - Listas Sequenciais



Listas Introdução

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Listas

O QUE É UMA LISTA?

Consideraremos como listas conjuntos sem repetições!

Uma lista é um conjunto de dados relacionados, e de número variável de elementos.

- Exemplo:
 - Lista de alunos de uma turma;
 - Lista de aprovados em um concurso;
 - Lista de produtos de uma loja;
 - ...

Cada elemento da lista terá uma chave – identificador único.

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Listas

Utilizaremos um elemento não-escalar para representar as listas:

estrutura Elemento:

Campo1: Tipo1

...

CampoK: TipoK

```
struct Elemento{  
    tipo1 campo1;  
    ...  
    tipo campoK;  
};
```

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Listas – Exemplo:

estrutura funcionario:

matricula: inteiro

nome: texto

endereço: texto

salario: real

```
struct funcionario{  
    int matricula;  
    char nome[50];  
    char endereço[30];  
    float salario;  
};
```

Algoritmos e Estruturas de Dados I



- Listas podem ser implementadas de diversas formas;
- A forma mais eficiente depende de cada contexto;
- Importância de conhecer as possibilidades.

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações comuns em listas:

- **Busca;**
- **Inserção;**
- **Remoção.**

Outras operações:

- Alteração de um elemento da lista;
- Ordenação dos elementos da lista segundo uma determinada chave;
- Determinação do primeiro elemento da lista, ...

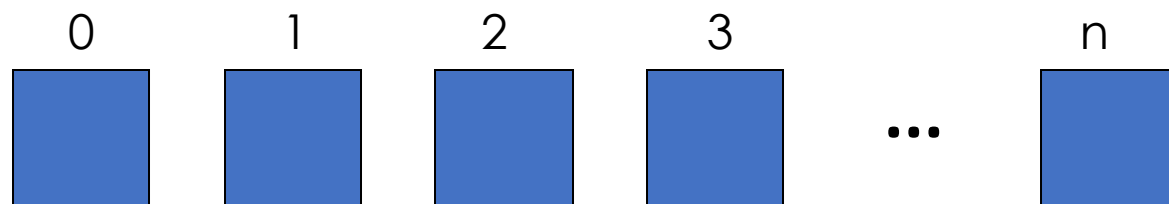
Algoritmos e Estruturas de Dados I



Listas Linear

Estrutura que permite representar um conjunto de dados de forma a preservar a relação de ordem existente entre eles.

Temos um primeiro elemento, segundo elemento, ..., n-ésimo elemento.



Algoritmos e Estruturas de Dados I



Listas Linear

Listas lineares

Listas lineares gerais

SEM restrição de inserção e remoção de elementos

Listas particulares

COM restrição de inserção e remoção de elementos

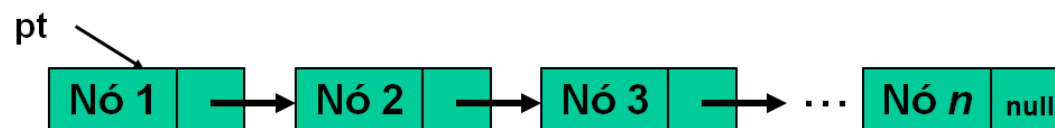
Algoritmos e Estruturas de Dados I



O tipo de armazenamento de uma lista linear pode ser classificado de acordo com a posição relativa na memória (contínua ou não) de cada dois nós consecutivos na lista.

Existem dois tipos de alocação:

- Alocação sequencial
- Alocação encadeada



Algoritmos e Estruturas de Dados I



– Alocação sequencial

- Elementos ocupam memória em posições contíguas, em que cada elemento da lista ocupa posição física na memória sucessiva ao elemento anterior.
- Acesso aos elementos em tempo constante, já que a posição de cada elemento pode ser inferida.

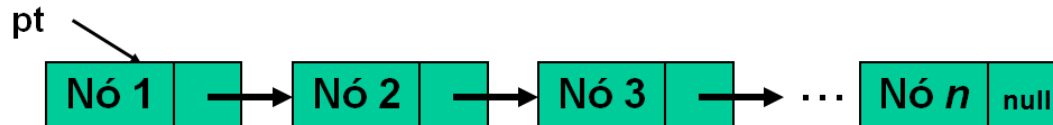


Algoritmos e Estruturas de Dados I



– Alocação encadeada

- Elementos da lista encontram-se aleatoriamente dispostos na memória e não necessariamente ocupam posições contíguas em memória.
- São interligados por ponteiros, que indicam a localização do próximo nó.



Algoritmos e Estruturas de Dados I



- Quando os elementos se movem frequentemente entre as posições, o uso de ponteiros evita transferências de dados em memória;
- Elementos que participam em mais de uma lista linear podem manter seus dados em um único lugar com o uso de ponteiros, ao invés de criar duplicações de dados em memória;
- Quando a quantidade de elementos é relativamente alta, devido a organização do sistema operacional, é **necessário** o uso de **alocação dinâmica** ; para evitar o estouro de pilha;

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Implementação de Listas Lineares varia também dependendo da ordem das chaves:

- **Não-Ordenada:** elementos são armazenados em ordem arbitrária, não tendo relação com os valores das respectivas chaves;
- **Ordenada:** elementos são armazenados de acordo com o valor da chave (em geral, ordem não decrescente).



Listas Lineares Sequenciais

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Lista Linear Sequencial

- Uso de vetores.

$n = 4$



- MAX é a quantidade máxima de elementos que a lista poderá armazenar.
- **n representa o número de elementos.**

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Lista Linear Sequencial

estrutura no:
 chave: <inteiro>

estrutura listaSeq:
 valores [1..MAX]: no
 n: inteiro

```
const int MAX = 10
```

```
typedef struct no{  
    int chave;  
}no;
```

```
typedef struct listaSeq{  
    no valores[MAX];  
    int n;  
} listaSeq;
```

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Todas as estruturas de dados possuirão dois procedimentos especiais:

- Constrói: chamado antes do primeiro uso com o propósito de inicializar as variáveis com os valores adequados
- Destrói: chamado após o último uso com o propósito de desalocar recursos

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Constrói:

procedimento Constroi(**ref** L: listaSeq)
 $L.n \leftarrow 0$

```
void constroi(listaSeq *L){  
    L->n = 0;  
}
```

Destrói:

Nada a ser feito quando temos uma lista sequencial

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Tamanho da lista:

função Tamanho(ref L: ListaLinear): Inteiro

retornar (L.n)

Tempo:
 $\theta(1)$

```
int tamanhoLista( listaSeq *L){  
    return L->n;  
}
```

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Exibir lista:

```
procedimento exhibeLista(ref L: listaSeq)
    var i: Inteiro
    para i ← 1 até L.n faça
        escrever (L.valores[i].chave)
```

Tempo:
 $\theta(n)$

```
void imprimir(listaSeq *L){
    int i;
    if (L->n >=0){
        printf("\nImpressão da lista\n");
        for(i=0; i<L->n;i++)
            printf("%d ",L->valores[i].chave);
        printf("\n");
    }
    else
        printf("\nLista vazia!\n");
}
```

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Busca:
 - Listas não-ordenadas

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Busca – lista não-ordenada:

```
função BuscaPosicao(ref L: ListaSeq, c: inteiro): inteiro
    var i: Inteiro ← 1
    enquanto i ≤ L.n e L.valores[i].chave ≠ c faça
        i ← i + 1
    se i ≤ L.n então
        retornar (i)
    senão
        retornar (0)
```

Tempo:
Melhor Caso: $\theta(1)$
Pior Caso: $\theta(N)$

```
int buscaPosicao(listaSeq *L, int c) {
    int i=0;
    while (i < L->n){
        if (L->valores[i].chave== c) {
            return i;
        }
        i++;
    }
    return -1;
}
```




Inserindo elementos...

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:
 - Listas não-ordenadas
 - Listas ordenadas

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:

- Listas não-ordenadas

Valor a ser
inserido

L.n : 4

c

16

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
15	52	36	48						

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:
 - Listas não-ordenadas

Valor a ser
inserido

L.n : 4

c

16

Tem espaço
disponível?

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
15	52	36	48						

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:
 - Listas não-ordenadas

Valor a ser
inserido

L.n : 4

c

16

O elemento já
está
cadastrado?

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
15	52	36	48						

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:
 - Listas não-ordenadas

$L.valores[L.n + 1] = chave$

c

16

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
15	52	36	48	16					

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção:
 - Listas não-ordenadas

$$L.n = L.n + 1$$

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
15	52	36	48	16					

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção – lista não-ordenada:

procedimento insere(ref L: ListaSeq, c: inteiro)

se $L.n < MAX$ então

$L.valores[(L.n)+1].chave \leftarrow c$

$L.n \leftarrow L.n + 1$

senão

escreva("Overflow")

Tempo:
 $\theta(1)$

Tempo:
 $\theta(\ln n)$

```
void inserir(listaSeq *L, int c){
    if (L->n < MAX) {
        if (buscaPosicao(L, c) != -1){
            L->valores[L->n].chave = c;
            L->n = L->n + 1;
        }
        else
            printf("\nJá cadastrado!");
    }
    else
        printf("\nLista cheia!\n");
}
```




Removendo elementos...

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas
 - Listas ordenadas

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

Remoção não ocorre de fato



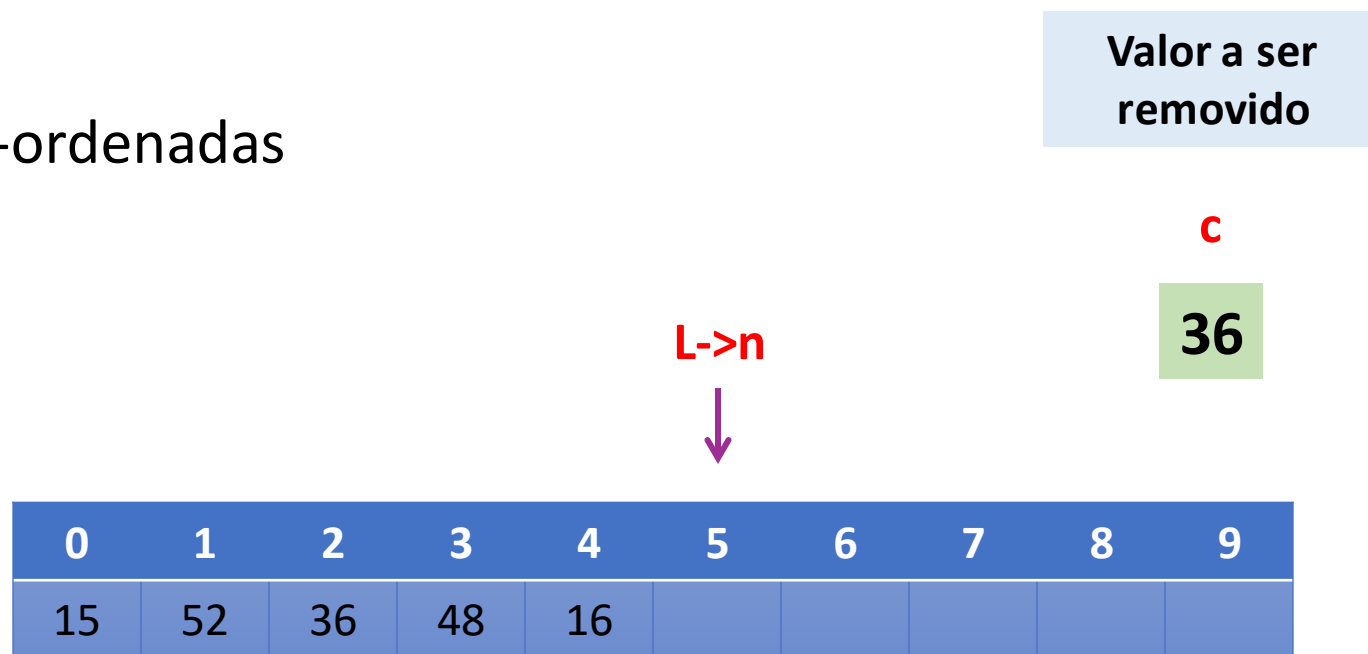
simulação

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas



Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

A lista está vazia?

c

36

L->n



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
15	52	36	48	16					

Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

O valor a ser removido
encontra-se na lista?

c

36

L->n



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
15	52	36	48	16					

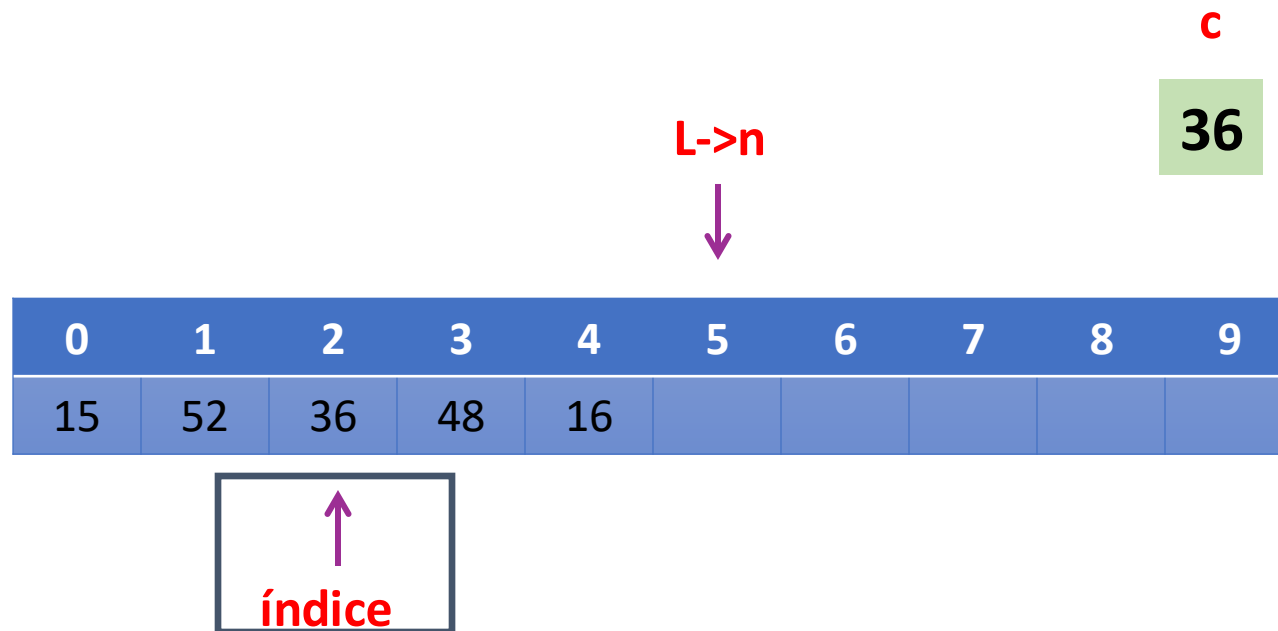
Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

O valor a ser removido encontra-se na lista?



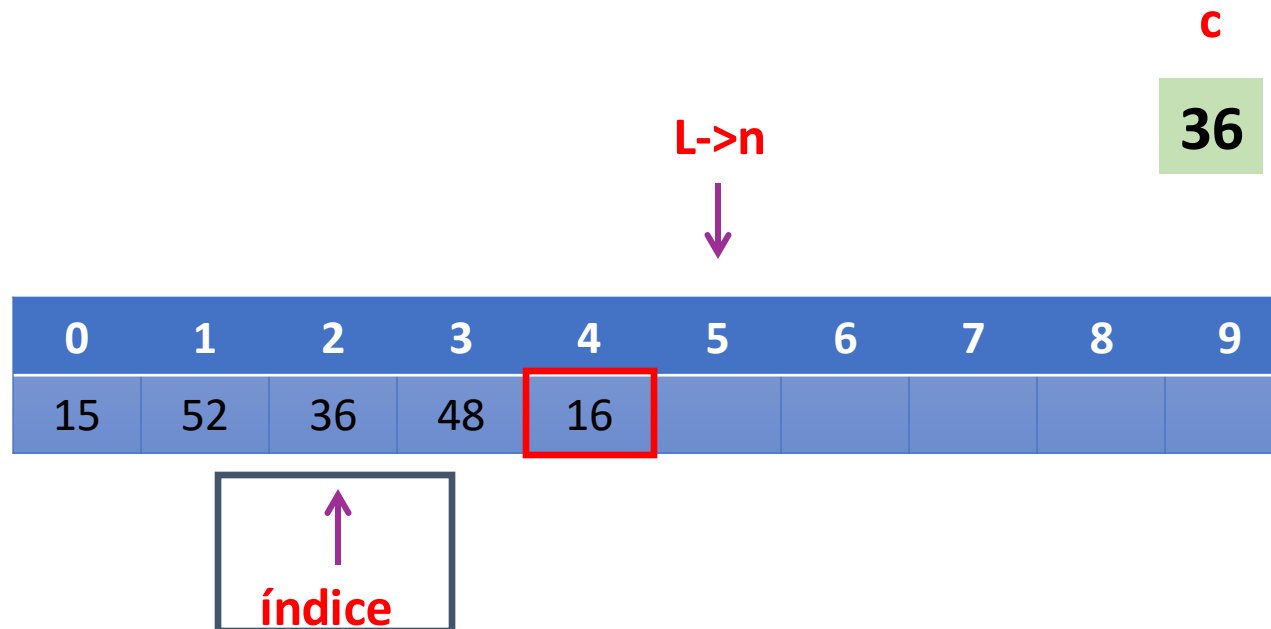
Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

Vamos copiar o último elemento para a posição do elemento a ser removido



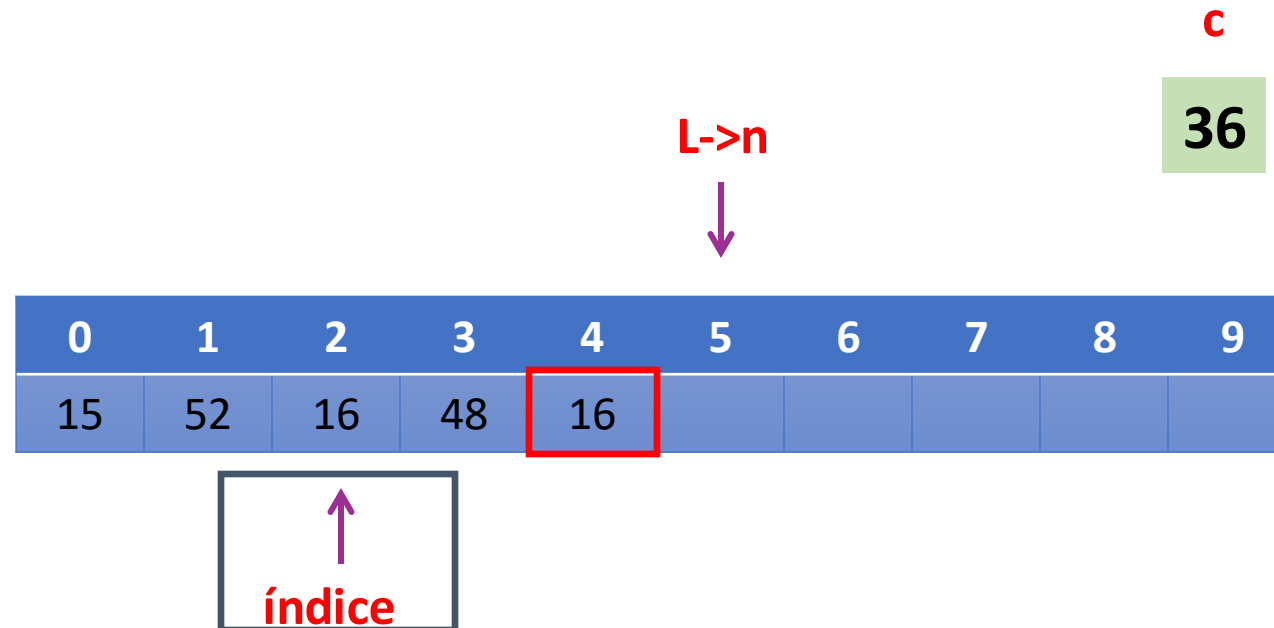
Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas

Vamos copiar o último elemento para a posição do elemento a ser removido

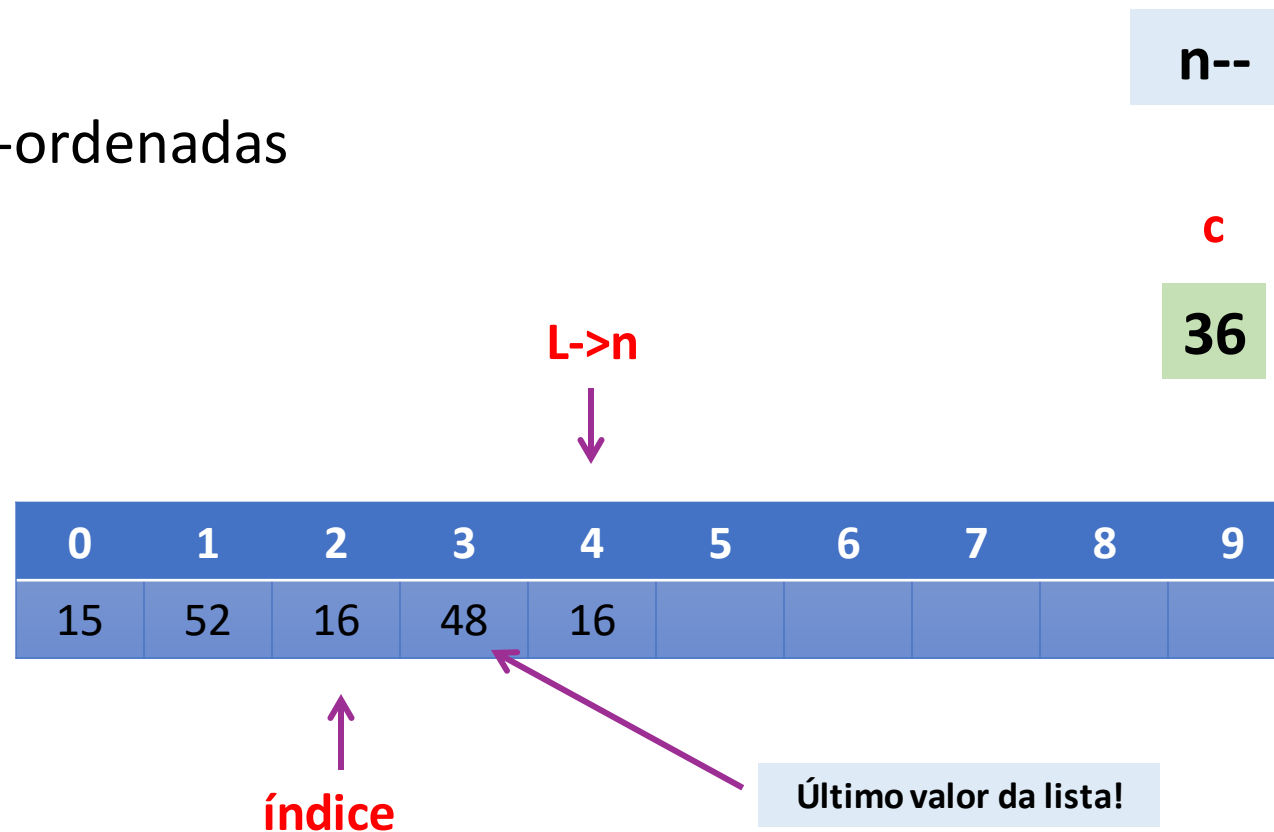


Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Remoção:
 - Listas não-ordenadas



Algoritmos e Estruturas de Dados I



Operações:

- Inserção – lista não-ordenada:

procedimento remove(ref L: ListaSeq, c: inteiro)

i, índice: inteiro

se $L.n > 1$ então

 índice \leftarrow buscaPosicao(L,c);

 se (índice $\neq 0$) então

 L.valores[índice] \leftarrow L.valores[L.n]

 L.n \leftarrow L.n - 1

 senão

 escreva("Elemento não existente!")

senão

 escreva("Lista vazia")

Tempo:

Melhor Caso: $\theta(1)$

Pior Caso: $\theta(N)$

```
void remover(listaSeq *L, int c){
    int i, indice;
    if (L->n > 0) {
        indice= buscaPosicao(L,c);
        if (indice != -1){
            L->valores[indice]=L->valores[L->n-1];
            (L->n)--;
        }
        else
            printf("\nElemento não existe\n");
    }
    else
        printf("\nLista vazia!\n");
}
```



FIM