CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO Estrutura de Dados e Paradigmas

Listas Lineares, Pilhas, Filas e Busca Binária



Sumário

- Referência Bibliografia da Aula
- Repositório Git
- Introdução
- Estruturas de Dados





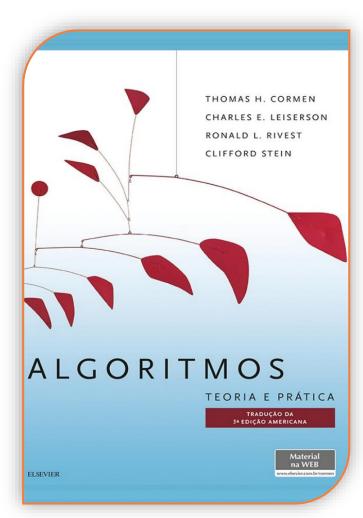
Sumário

- Listas Lineares
- Pilhas
- Filas
- Busca Binária



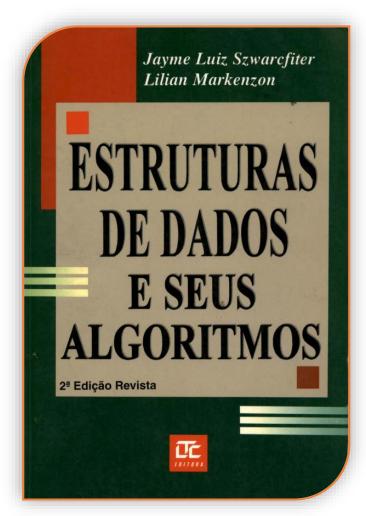


Referência Bibliografia da Aula





Referência Bibliografia da Aula



• SZWACTFITER, J.L. et al. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. 2ª ed. Editora LTC, 1997.



Objetivo Geral da Aula

• © Os estudantes devem conhecer a Estrutura de Dados do tipo Lista, compreendendo seu funcionamento interno e sabendo aplica-la na resolução de problemas.





Objetivo Geral da Aula

• © Os estudantes devem conhecer as Estruturas de Dados dos tipos Pilhas e Filas, suas diferentes formas de implementação sabendo aplica-las na resolução de problemas.





Objetivo Geral da Aula

• © Os estudantes devem conhecer a técnica de Busca Binária, compreendendo o quanto ela pode acelerar as buscas, suas limitações, formas de implementação, e saber aplicá-la na resolução de problemas reais.





Repositório Git

• github.com/whoisraibolt/UNIFESO-CCOMP-EDP

 Repositório com o conteúdo da disciplina Estrutura de Dados e Paradigmas do curso Ciência da Computação da UNIFESO — Centro Universitário Serra dos Órgãos.



Introdução

Algoritmo:

 Procedimento computacional bem definido que, a partir da manipulação de um dado gerado de entrada produz um outro dado de saída.





Introdução

- Tipo Abstrato de Dados:
 - Dados manipulados e dispostos de maneira homogênea.
 - Composto por modelo matemático e conjunto de operações definidos sobre o modelo em questão.





Introdução

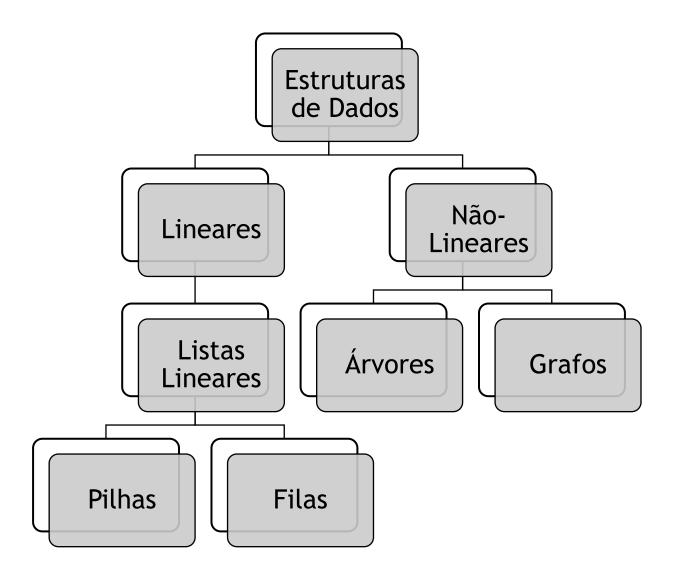
- Estruturas de Dados:
 - Empregada na representação do modelo matemático.

• Formas de organizar dados de modo a atender aos diferentes requisitos de processamento, levando em consideração suas relações lógicas.





Estruturas de Dados









•Uma Lista Linear é uma Estrutura de Dados Linear de manipulação mais simples, que agrupa informações referentes a um conjunto de elementos que, de alguma forma, se relacionam entre si.

• Exemplos:

• Notas de alunos, informações sobre clientes de uma empresa, entre outros.



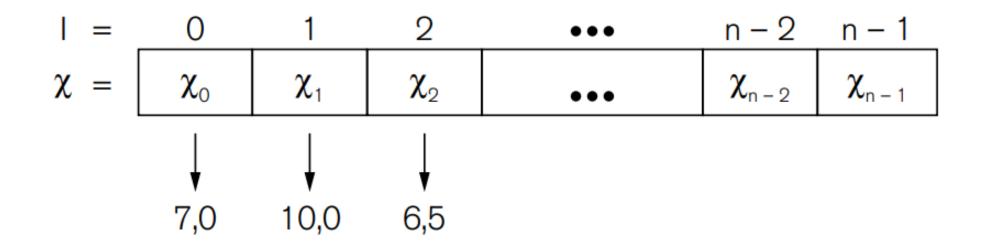


 Na Lista Linear cada nó é precedido por um nó e sucedido por outro nó.

•Exceto o primeiro nó, que não possui predecessor e o último nó, que não possui sucessor.







Cliente				
Cód. Cliente	Nome	Endereço	Fone	RG



•Em uma Lista Linear, cada nó é formado por campos.

• Que armazenam as características distintas dos elementos da lista.

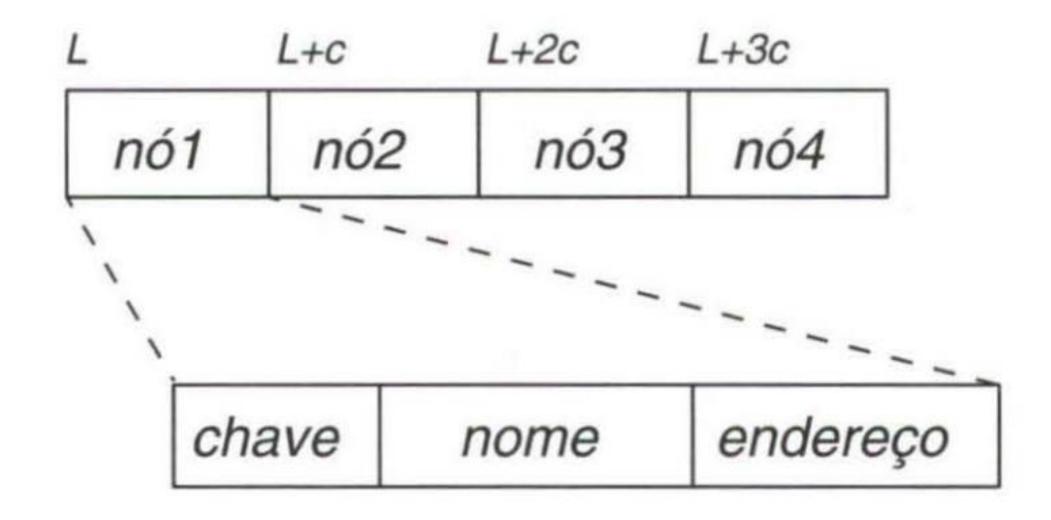




- Cada nó possui:
 - Nome: Nome da Lista.
 - Chave: Identificador; elemento; valor a ser encontrado.
 - Endereço: Posição; índice em que a Chave se encontra.











Tipos de Armazenamento:

- Podem ser classificados de acordo com a posição relativa na memória, ou seja, posição contígua ou posição não contígua de dois nós consecutivos na lista.
 - Alocação Sequencial (posição contígua);
 - · Alocação Encadeada (posição não contígua).





- Operações básicas:
 - Busca, inclusão e remoção de um determinado elemento.

• Por serem consideradas básicas, é necessário que os algoritmos que as implementem sejam eficientes.





•Algoritmo 2.1: Busca de um elemento na lista L

```
\begin{aligned} &\text{função } busca1(x) \\ &i := 1; \quad busca1 := 0 \\ &\text{enquanto } i \leq n \text{ faça} \\ &\text{se } \mathcal{L}[i]. \, chave = x \text{ então} \\ &\quad busca1 := i \\ &\quad i := n+1 \\ &\text{senão } i := i+1 \end{aligned} \qquad \% \text{ chave encontrada}
```



•Algoritmo 2.2: Busca de um elemento na lista L

```
\begin{array}{l} \operatorname{função}\,busca(x) \\ \mathcal{L}[n+1].\,chave := x; \quad i := 1 \\ \text{enquanto}\,\,\mathcal{L}[i].\,chave \neq x\,\operatorname{faça} \\ i := i+1 \\ \text{se}\,\,i \neq n+1\,\operatorname{então} \\ busca := i & \%\,\operatorname{elemento}\,\operatorname{encontrado} \\ \text{senão}\,\,busca := 0 & \%\,\operatorname{elemento}\,\operatorname{não}\,\operatorname{encontrado} \end{array}
```





•O algoritmo 2.2 se propõe a efetuar a mesma busca que o algoritmo 2.1.

 Entretanto, com a criação de um novo nó, que possui o valor procurado no campo chave, na posição n + 1. Dessa forma, o algoritmo sempre encontra um nó da tabela com as características desejadas.





• Algoritmo 2.3: Busca de um elemento na lista L, ordenada

```
função busca-ord(x)
    \mathcal{L}[n+1]. chave := x; \quad i := 1
    enquanto \mathcal{L}[i]. chave < x faça
            i := i + 1
    se i = n + 1 ou \mathcal{L}[i]. chave \neq x então
            busca-ord := 0
    senão busca-ord := i
```



Algoritmo 2.5: Inserção de um nó na Lista L

```
se n < M então \text{se } busca(x) = 0 \text{ então} \mathcal{L}[n+1] := novo\text{-}valor n := n+1 senão "elemento já existe na tabela" senão overflow
```



Algoritmo 2.6: Remoção de um nó na Lista L

```
se n \neq 0 então
       indice := busca(x)
       se indice \neq 0 então
              valor-recuperado := \mathcal{L}[indice]
              para i := indice, n-1 faça
                      \mathcal{L}[i] := \mathcal{L}[i+1]
              n := n - 1
       senão "elemento não se encontra na tabela"
senão underflow
```



•O algoritmo 2.5 apresenta a inserção de um nó contido na variável novo de chave x.

•O algoritmo 2.6 efetua a remoção de um nó sendo conhecido, no caso a chave x.

 Ambos os algoritmos consideram Listas não ordenadas.





A memória pressuposta disponível tem M + 1 posições.

Overflow:

• Inserção em uma Lista que já ocupa M posições.

Underflow:

• Remoção de um elemento em uma Lista vazia.





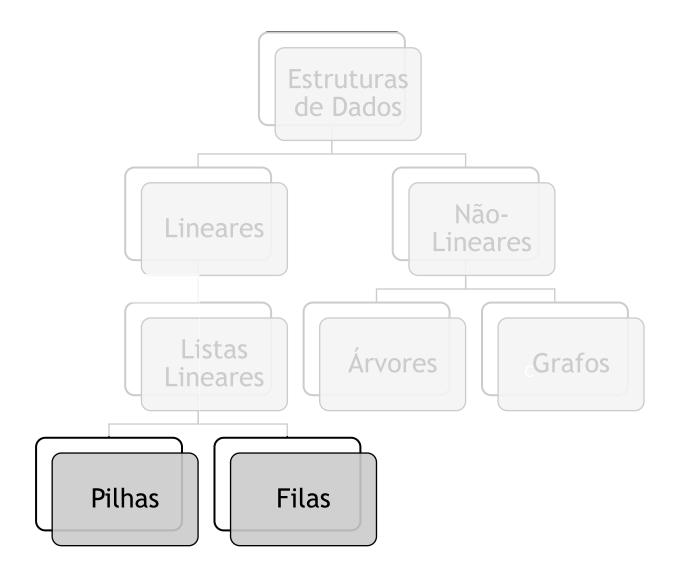
Casos Particulares:

- Deque (Abreviatura do inglês "double ended queue"): Inserções e remoções são permitidas nas duas extremidades da lista.
- Pilha: Inserções e as remoções são realizadas somente em um extremo.
- Fila: Inserções são realizadas em um extremo e remoções em outro.





Pilhas e Filas





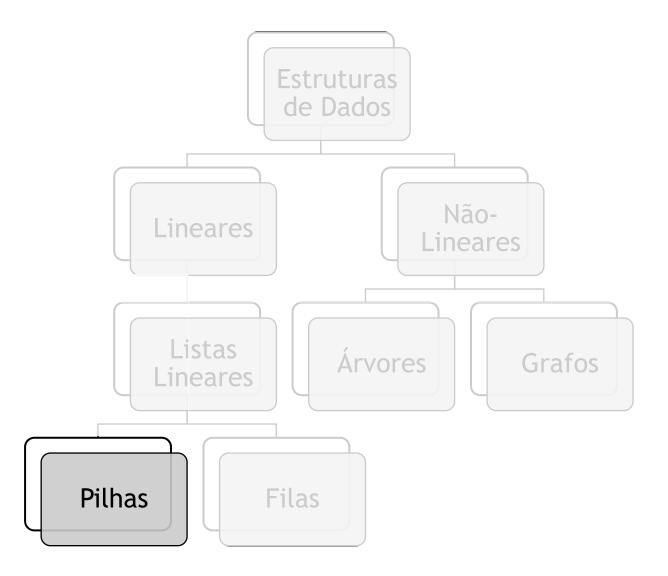
Pilhas e Filas

•O armazenamento sequencial de Listas é empregado quando as estruturas sofrem poucas inserções e remoções.

 Existem estruturas que fazem uso de indicadores especiais, denominados ponteiros, para o acesso a posições selecionadas.



Pilhas





Pilhas

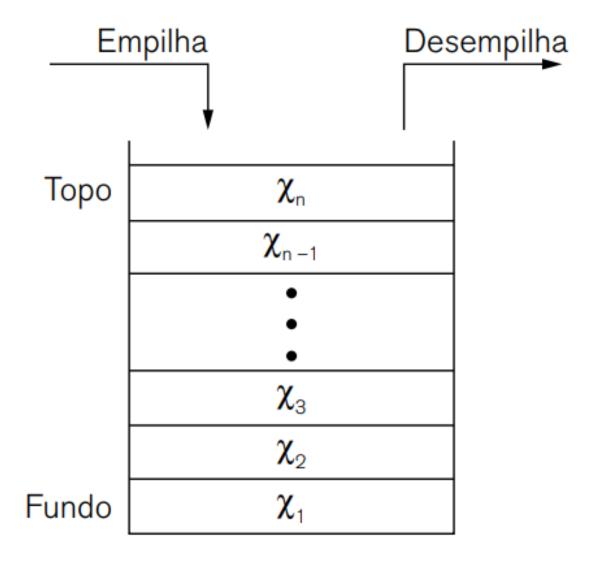
- No caso da Pilha, apenas um ponteiro precisa ser considerado:
 - Ponteiro topo.

•As inserções e remoções são executadas na mesma extremidade da lista.





Pilhas





Pilhas

Algoritmo 2.7: Inserção na Pilha P

```
se topo \neq M então topo := topo + 1 \mathcal{P}[topo] := novo\text{-}valor senão overflow
```



Pilhas

Algoritmo 2.8: Remoção na Pilha P

```
se topo \neq 0 então valor\text{-}recuperado := \mathcal{P}[topo] topo := topo - 1 senão underflow
```

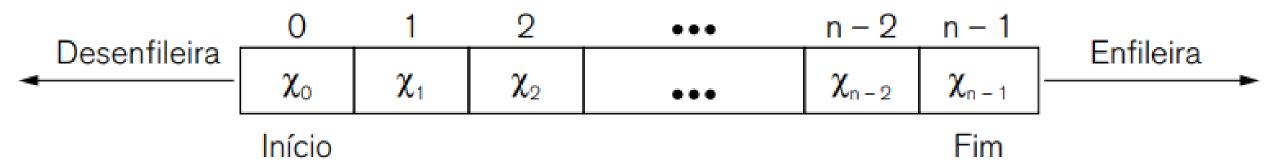






- As Filas exigem uma implementação um pouco mais elaborada.
- São necessários dois ponteiros:
 - Início de fila (f) e;
 - Fim (*r*).
- Para a inserção de um elemento, move-se o ponteiro r.
- Para a remoção, move-se o ponteiro f.







Algoritmo 2.9: Inserção na Fila F

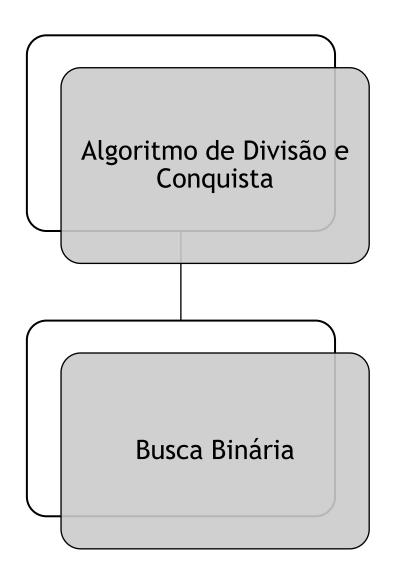
```
prov := r \mod M + 1 se prov \neq f então r := prov \mathcal{F}[r] := novo\text{-}valor se f = 0 então f := 1 senão overflow
```



Algoritmo 2.10: Remoção na Fila F

```
se f \neq 0 então valor\text{-}recuperado := \mathcal{F}[f] se f = r então f := r := 0 senão f := f \bmod M + 1 senão underflow
```







- A Busca Binária permite percorrer as Listas, como se folheia uma lista telefônica, por exemplo.
- •Em uma Lista, o primeiro nó pesquisado é o que se encontra no meio.
- •Se a comparação não é positiva, metade da Lista pode ser abandonada, ou seja, o valor procurado se encontra ou na metade inferior (se for menor), ou na metade superior (se for maior).





Algoritmo 2.4: Busca Binária

```
\begin{split} & \text{função } busca\text{-}bin(x) \\ & inf := 1; \quad sup := n; \quad busca\text{-}bin := 0 \\ & \text{enquanto } inf \leq sup \text{ faça} \\ & \quad meio := \lfloor (inf + sup)/2 \rfloor \qquad \% \text{ indice a ser buscado} \\ & \text{se } \mathcal{L}[meio]. \ chave = x \text{ então} \\ & \quad busca\text{-}bin := meio \qquad \% \text{ elemento encontrado} \\ & \quad inf := sup + 1 \\ & \text{senão se } \mathcal{L}[meio]. \ chave < x \text{ então} \\ & \quad inf := meio + 1 \\ & \quad \text{senão } sup := meio - 1 \end{split}
```



- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.







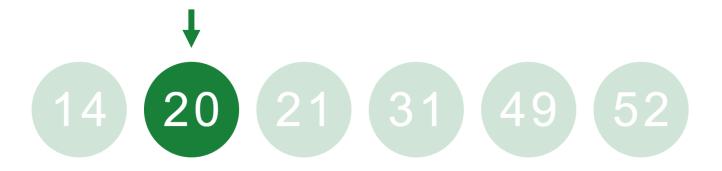
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.







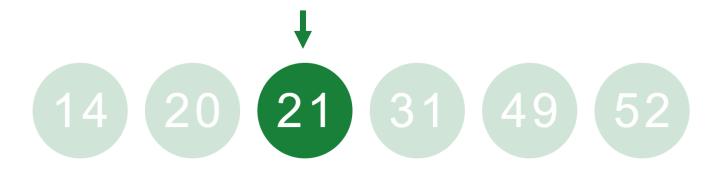
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.







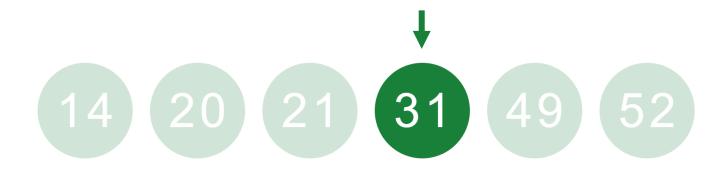
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.







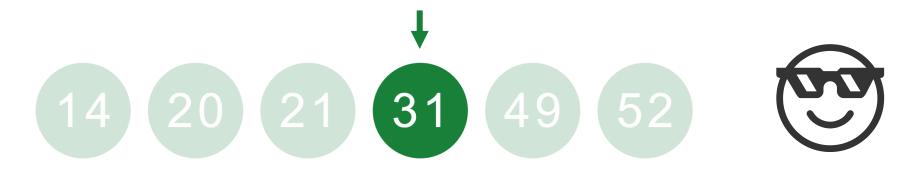
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.







- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 31.



4 passos!





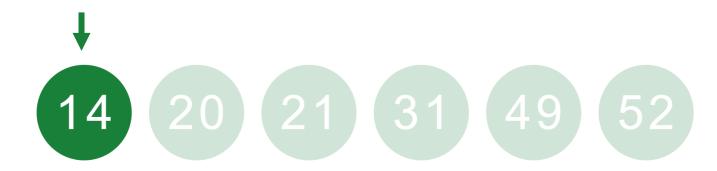
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







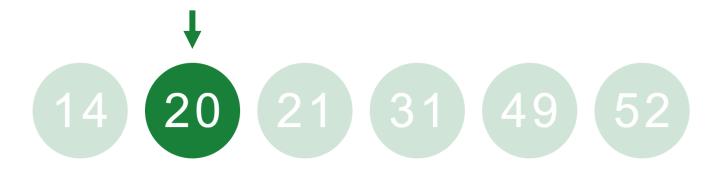
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







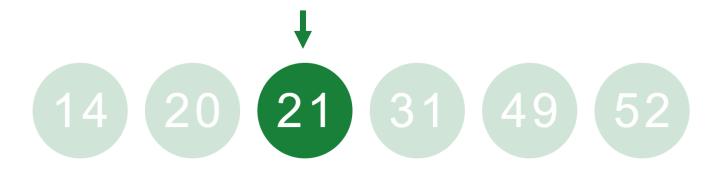
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







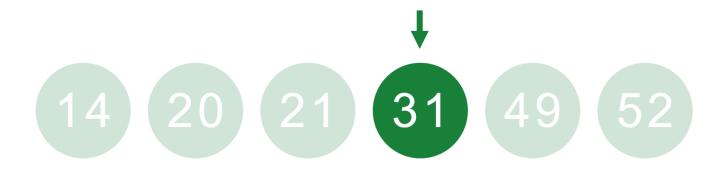
- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Queremos recuperar o elemento 37.



6 passos!
Podemos melhorar?





- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







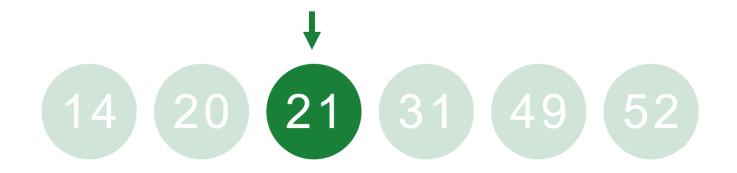
- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







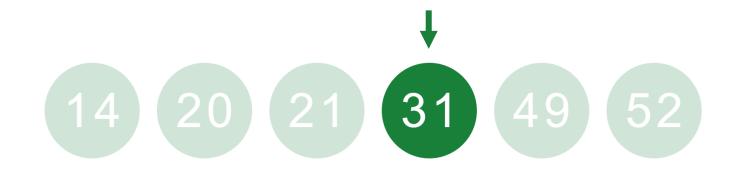
- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.

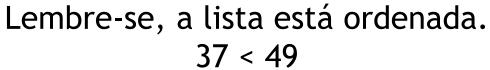






- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 37.







- Busca de um elemento:
 - Lista ordenada. Queremos recuperar o elemento 53.





Ainda percorreríamos a lista inteira. Seria eficiente? Podemos melhorar?



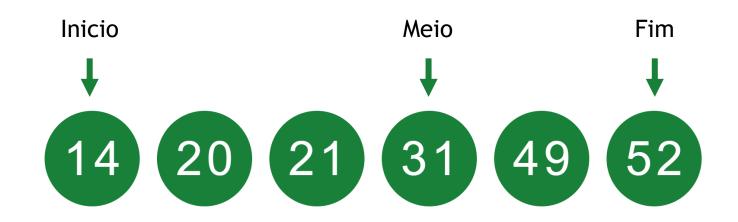
- Busca de um elemento:
 - Busca Binária. Queremos recuperar o elemento 53.







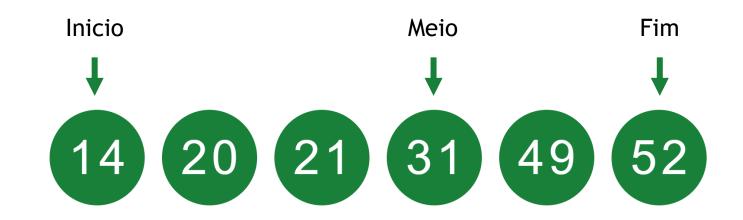
- Busca de um elemento:
 - Busca Binária. Queremos recuperar o elemento 53.







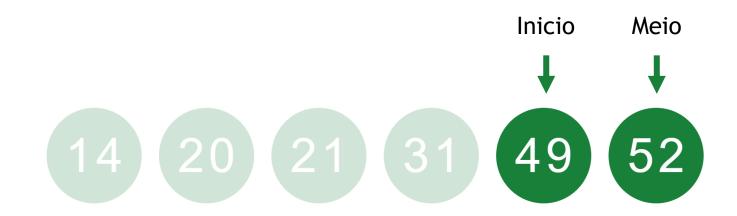
- Busca de um elemento:
 - Busca Binária. Queremos recuperar o elemento 53.



Se elemento buscado > valor meio então descarta esq



- Busca de um elemento:
 - Busca Binária. Queremos recuperar o elemento 53.



Se elemento buscado > valor meio então descarta esq



- Busca de um elemento:
 - Busca Binária. Queremos recuperar o elemento 53.

2 passos!





Bem mais eficiente!!!





- Busca de um elemento:
 - · Busca Binária com Lista Encadeada.





Seria possível?



CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO Estrutura de Dados e Paradigmas

Listas Lineares, Pilhas, Filas e Busca Binária

Até a próxima!

