



Pesquisa Sequencial e Binária

Introdução à Programação

SI1

Conteúdo

- Pesquisa sequencial
- Noções de complexidade
- Pesquisa binária

Contexto

- Diferentes estratégias para pesquisa (busca) de um elemento específico em um conjunto de dados.
 - **Lista, array, coleção**
- Operação **importante**, encontrada com muita frequência em diversas aplicações
- Dois métodos mais conhecidos:
 - **Busca Seqüencial ou linear** (linear search ou sequential search)
 - **Busca Binária** (binary search)

Pesquisa Sequencial

- Forma **mais simples** de realizar pesquisas.

Metodologia:

- É efetuada a verificação de cada elemento do conjunto, sequencialmente, até que o elemento desejado seja encontrado (**pesquisa bem sucedida**) ou
- Todos os elementos do conjunto tenham sido verificados sem que o elemento procurado tenha sido encontrado (**pesquisa mal sucedida**)

Pesquisa Sequencial

| | | | | | | | | | | | | | | | |
|----|----|---|----|----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 |
| 14 | 21 | 5 | 45 | 12 | 3 | 86 | 98 | 46 | 53 | 24 | 2 | 1 | 15 | 90 | 47 |

- **Questão 1:**
 - O elemento 90 está presente no vetor?
- **Questão 2:**
 - Quantas comparações são necessárias para achar o elemento 90?

Características

- Algoritmo extremamente **simples**
- Pode ser muito **ineficiente** quando o conjunto de dados se torna muito **grande**
 - **Alto** número de comparações

COMPLEXIDADE DE ALGORITMOS

Complexidade

- A Complexidade de um Algoritmo consiste na quantidade de “**trabalho**” necessária para a sua execução, expressa em função das operações fundamentais.
 - Operações críticas variam de acordo com o **algoritmo**, e em função do **volume de dados**
 - Por exemplo, na pesquisa sequencial é fundamental as **comparações** entre elementos

Complexidade de Algoritmos

- Um algoritmo serve para resolver um determinado problema, e os problemas têm sempre uma **entrada de dados (E)**
- O tamanho de **E (N elementos)** afeta diretamente o **tempo de resposta** do algoritmo
- Dependendo do problema, já existem alguns **algoritmos prontos**, ou que podem ser adaptados
 - **Decisão: qual algoritmo escolher?**

Complexidade

- A **complexidade** de um algoritmo pode ser dividida em:
 - **Complexidade Espacial**: quantidade de recursos utilizados para resolver o problema
 - **Complexidade Temporal**: quantidade de tempo utilizado. Pode ser visto também como o número de passos necessários para resolver determinado problema
- Em ambos os casos, a complexidade é medida de acordo com o **tamanho dos dados de entrada (N)**

Complexidade

- Definimos a **expressão matemática de avaliação do tempo de execução** de um algoritmo como sendo uma **função que fornece o número de passos efetuados** pelo algoritmo a partir de uma certa **entrada**

Exemplos

- **Soma de vetores**

para I de 1 até N faça

$$S[I] \leftarrow X[I] + Y[I]$$

fimpara

- **Número de passos = número de somas (N somas)**

- Ordem de N ou **$O(N)$**

Exemplos

- **Soma de matrizes**

para I de 1 até N faça

para J de 1 até N faça

$$C[I,J] \leftarrow A[I,j] + B[I,J]$$

fimpara

fimpara

- **Número de passos = número de somas**
(N*N somas)

- Ordem de N^2 ou **$O(N^2)$**

Exemplos

- **Produto de matrizes**

para I de 1 até N faça

 para J de 1 até N faça

$P[I,J] \leftarrow 0$

 para K de 1 até N faça

$P[I,J] \leftarrow P[I,J] + A[I,K] * B[K,J]$

 fimpara

 fimpara

fimpara

- **Número de passos = Número de operações de somas e produtos ($N * N * N$)**
 - Ordem de N^3 ou $O(N^3)$

Tipos

- A complexidade pode ser qualificada quanto ao seu comportamento como:
 - **Polinomial**
 - à medida em que N aumenta o fator que estiver sendo analisado (tempo ou espaço) aumenta **linearmente**
 - **Exponencial**
 - A medida que N aumenta o fator que estiver sendo analisado (tempo ou espaço) aumenta **exponencialmente**

Complexidade de Algoritmos

- Existem três escalas de complexidade:
 - **Melhor Caso**
 - **Caso Médio**
 - **Pior Caso**

Melhor Caso

- Representado pela letra grega Ω (Ômega)
- É o **menor tempo** de execução em uma entrada de tamanho N
- É **pouco usado**, por ter aplicação em poucos casos
- Exemplo
 - Se tivermos uma lista de N números e quisermos executar uma **busca sequencial** assume-se que a complexidade no melhor caso é de **$N = 1$**
 - **$f(N) = \Omega(1) = 1$** , pois assume-se que o número estaria logo na primeira posição da lista

Caso Médio

- Definido pela letra grega θ (Theta)
- Dos três, é o mais **difícil** de se determinar
- Deve-se obter a **média** dos tempos de execução de todas as entradas de tamanho 1, 2,... até N, ou baseado em probabilidade de determinada situação ocorrer

Pior Caso

- Representado pela letra grega **O** (**O** maiúsculo. Trata-se da letra grega *ômicron* maiúscula)
- É o método **mais fácil** de se obter
 - Baseia-se no maior tempo de execução sobre as entradas de tamanho N
- Exemplo:
 - Se tivermos uma lista de N números e quisermos executar uma **busca sequencial** assume-se que a complexidade no pior caso é **$f(N) = O(N) = N$** , pois assume-se que o número estaria no pior caso, no final da lista

Busca Sequencial

Complexidade

- **Pior Caso:** é quando é necessário realizar **N** comparações (onde **N** é o número de elementos)
 - Qual o cenário de pior caso possível?
 - O elemento procurado na **última** posição
- **Melhor Caso:** é quando é necessário realizar somente **uma** comparação
 - Qual o cenário de melhor caso possível?
 - O elemento procurado na **primeira** posição
- **Caso Médio:** **$(\text{Pior Caso} + \text{Melhor Caso})/2$**

Busca Sequencial

Complexidade

- **Pior Caso:** n comparações
 - $O(n) = n$
- **Melhor Caso:** uma comparação
 - $\Omega(1) = 1$
- **Caso Médio:** (Pior Caso + Melhor Caso)/2
 - $\theta(n) = (n + 1) / 2$

BUSCA BINÁRIA

Busca Binária

- Algoritmo de busca em vetores com acesso **aleatório** aos elementos
- Parte do pressuposto de que o vetor está **ordenado**
- Realiza sucessivas **divisões** do vetor e compara o elemento buscado (chave) com o elemento no **meio** do segmento
- 3 opções:
 - Se igual, a busca termina com **sucesso**
 - Se o elemento do meio for menor que o elemento buscado, então a busca continua na **metade posterior** do vetor.
 - Se o elemento do meio for maior que a chave, a busca continua na **metade anterior** do vetor

Busca Binária

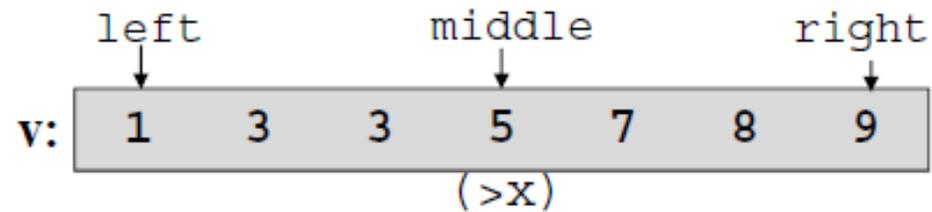
Metodologia

- 1) Checar onde está o **ponto médio** do vetor.
- 2) Comparar o **elemento do ponto médio (EPM)** com elemento **chave**.
- 3) Continuar a pesquisa da seguinte forma:
 - Se **chave=EPM**, então a pesquisa pára com sucesso, pois achou o dado desejado!
 - Se **chave<EPM** realizar a pesquisa no sub-vetor **à esquerda** do EPM, partindo do **passo 1**.
 - Se **chave>EPM** realizar a pesquisa no sub-vetor **à direita** do EPM, partindo do **passo 1**.

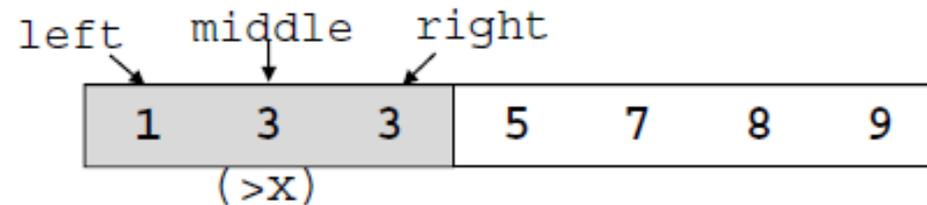
Exemplo

x: 2

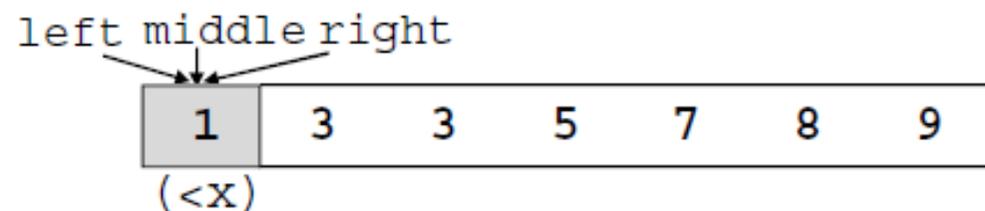
1ª iteração



2ª iteração



3ª iteração



4ª iteração



vetor a inspecionar vazio ⇒ o valor 2 não existe no vetor original !

Exemplo de Busca Binária

Exemplo Inicial:

Após ordenação:

| | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 |
| 1 | 2 | 3 | 5 | 12 | 14 | 15 | 21 | 24 | 45 | 46 | 47 | 53 | 86 | 90 | 98 |

Ponto médio

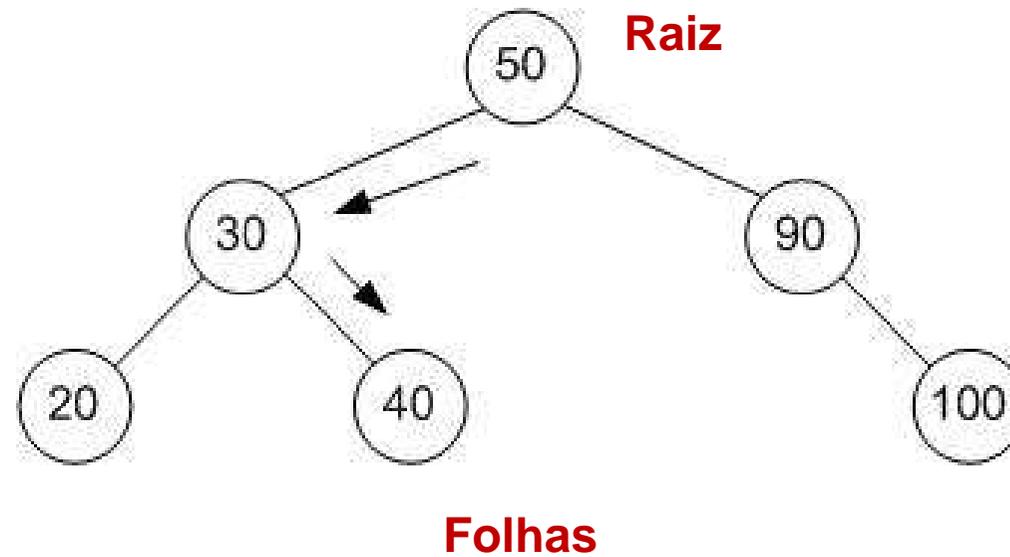
Pergunta: Como verificar se o **elemento 90** está presente no vetor acima?

Pergunta: Quantas comparações são necessárias para achar o elemento 90?

Busca Binária

- Divide-se o vetor como se este fosse uma “**árvore**”

| | | | | | |
|----|----|----|----|----|-----|
| 20 | 30 | 40 | 50 | 90 | 100 |
|----|----|----|----|----|-----|



Complexidade da Busca Binária

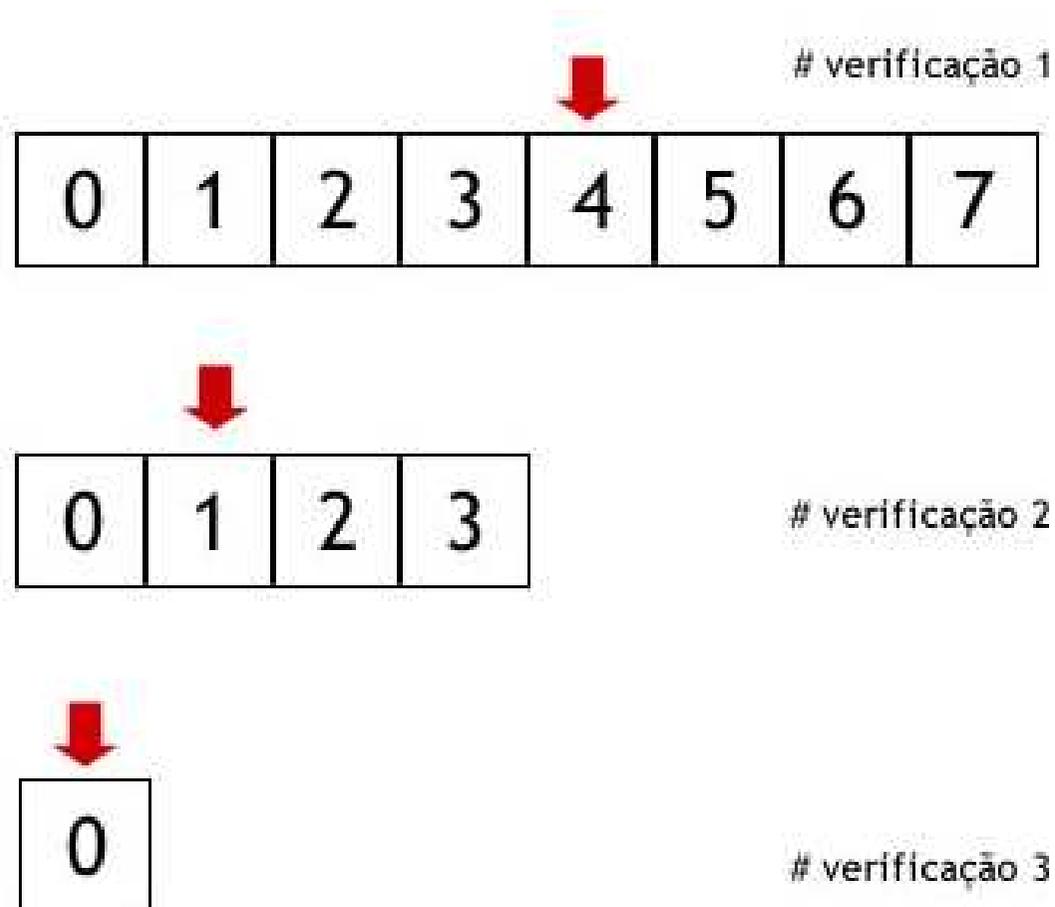
- **Pior Caso:** quando o dado desejado encontra-se na folha da árvore (**nas pontas**) ou não existe. $O(\log_2 N)$
- **Melhor Caso:** quando o elemento procurado corresponde exatamente o elemento do meio do vetor (raiz da árvore). $\Omega(1)$
- **Caso Médio:** quando o dado desejado encontra-se próximo do “meio” da árvore. $\theta(\log_2 N)$
- Lembrando que $\log_2 N = e \Rightarrow 2^e = N$

Complexidade da Busca Binária

- Para um vetor de 8, é necessário apenas 3 comparações para se encontrar a chave no pior caso:
- Exemplo: localizar a chave **2** no vetor:
 - 11 21 34 39 41 45 89 98
 - **Comparação 1:** 11 21 34 **39** 41 45 89 98
 - **Comparação 2:** 11 **21** 34 | 39 41 45 89 98
 - **Comparação 3:** **11** | 21 34 39 41 45 89 98

Complexidade da Busca Binária

- Exemplo: localizar o valor 0 (zero)



Qual das duas buscas é melhor?

- Para uma lista com $N = 1000$, o algoritmo de pesquisa **sequencial** irá executar **1000** comparações no pior caso, e cerca de **500** operações no caso médio
- Por sua vez, o algoritmo de pesquisa **binária** irá executar **10** comparações no pior caso, para o mesmo N . (**$\log_2 1000 \approx 10$**)
 - O logaritmo de base 2 aparece porque divide-se o intervalo de busca pela metade: 1000, 500, 250, 125, 63, 32, 16, 8, 4, 2, 1 (**10 divisões**)

Qual das duas buscas é melhor?

- O algoritmo de pesquisa binária assume que a lista está **ordenada**
 - Ordenar uma lista também tem um **custo**, geralmente **superior** ao custo da pesquisa sequencial.
- Se for para fazer uma só pesquisa, **não vale à pena ordenar a lista**
- Por outro lado, se pretende-se fazer muitas pesquisas, o esforço da ordenação **pode valer a pena**

EXERCÍCIOS

Exercício

1. Faça um programa em python que realize a pesquisa sequencial em uma lista de números inteiros. Peça para o programa ler os números até que o valor -999 seja digitado. Em seguida o programa deve pedir para o usuário digitar o número a ser procurado na lista e efetuar a busca sequencial, informando se o mesmo foi ou não encontrado e se foi, em qual posição da lista este se encontra.
2. Refaça o programa anterior para usar o algoritmo de busca binária.

Exercício

Considere o vetor com 11 elementos abaixo e diga quantas **comparações de igualdade** realizam os algoritmos de **Busca Linear** e **Busca Binária**, na tentativa de se encontrar no vetor os valores:

- a) 3
- b) 25
- c) 70

| | | | | | | | | | | |
|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 7 | 15 | 23 | 56 | 57 | 58 | 70 | 72 | 78 |
|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|

Bibliografia

- Cormen, Thomas H. et. al. Algoritmos: Teoria e Prática. Editora Campus, 2002.
- Ziviani, Nivio. Projeto de Algoritmos. Editora Nova Fronteira, 2004.
- Complexidade (Prof. Jones Albuquerque)
 - http://www.cin.ufpe.br/~joa/menu_options/school/cursos/ppd/aulas/complexidade.pdf