



**Instituto de
Computação**

UNIVERSIDADE ESTADUAL DE CAMPINAS



MC102 – Aula 11

Algoritmos de Busca

Algoritmos e Programação de Computadores

Zanoni Dias

2020

Instituto de Computação

O Problema da Busca

Busca Sequencial

Busca Binária

Análise de Eficiência

Exercícios

O Problema da Busca

O Problema da Busca

- Vamos estudar alguns algoritmos para o seguinte problema:

Definição do Problema

Dada uma chave de busca e uma coleção de elementos, onde cada elemento possui um identificador único, desejamos encontrar o elemento da coleção que possui o identificador igual ao da chave de busca ou verificar que não existe nenhum elemento na coleção com a chave fornecida.

- Nos nossos exemplos, a coleção de elementos será representada por uma lista de inteiros.
 - O identificador do elemento será o próprio valor de cada elemento.
- Apesar de usarmos inteiros, os algoritmos que estudaremos servem para buscar elementos em qualquer coleção de elementos que possuam chaves que possam ser comparadas.

O Problema da Busca

- O problema da busca é um dos mais básicos na área de Computação e possui diversas aplicações.
 - Buscar um aluno dado o seu RA.
 - Buscar um cliente dado o seu CPF.
 - Buscar uma pessoa dado o seu RG.
- Estudaremos algoritmos simples para realizar a busca assumindo que os dados estão em uma lista.
- Existem estruturas de dados e algoritmos mais complexos utilizados para armazenar e buscar elementos. Estas abordagens não serão estudadas nesta disciplina.

- Nos vamos criar uma função `busca(lista, chave)`:
 - A função deve receber uma `lista` de números inteiros e uma `chave` para busca.
 - A função deve retornar o índice da lista que contém a chave ou o valor `-1`, caso a chave não esteja na lista.

O Problema da Busca

chave = 45

lista	20	5	15	24	67	45	1	76	21	11
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

chave = 100

lista	20	5	15	24	67	45	1	76	21	11
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

- No primeiro exemplo, a função deve retornar 5, enquanto no segundo exemplo, a função deve retornar -1.

Busca Sequencial

- A busca sequencial é o algoritmo mais simples de busca:
 - Percorra a lista comparando a chave com os valores dos elementos em cada um das posições.
 - Se a chave for igual a algum dos elementos, retorne a posição correspondente na lista.
 - Se a lista toda foi percorrida e a chave não for encontrada, retorne o valor -1 .

Busca Sequencial

```
1 def buscaSequencial(lista, chave):  
2     indice = 0  
3     for número in lista:  
4         if número == chave:  
5             return indice  
6         indice = indice + 1  
7     return -1
```

Busca Sequencial

```
1 def buscaSequencial(lista, chave):  
2     n = len(lista)  
3     for índice in range(n):  
4         if lista[índice] == chave:  
5             return índice  
6  
7     return -1
```

- Podemos usar também a função `enumerate(lista)`, que retorna uma lista com tuplas da forma `(índice, elemento)`.

```
1 def buscaSequencial(lista, chave):  
2     for (índice, número) in enumerate(lista):  
3         if número == chave:  
4             return índice  
5  
6     return -1
```

Busca Sequencial

```
1 def buscaSequencial(lista, chave):
2     ...
3
4     chave = 45
5     lista = [20, 5, 15, 24, 67, 45, 1, 76, 21, 11]
6
7     pos = buscaSequencial(lista, chave)
8
9     if pos != -1:
10        print("Posição da chave", chave, "na lista:", pos)
11    else:
12        print("A chave", chave, "não se encontra na lista")
13
14    # Posição da chave 45 na lista: 5
```

Busca Sequencial

```
1 def buscaSequencial(lista, chave):
2     ...
3
4     chave = 100
5     lista = [20, 5, 15, 24, 67, 45, 1, 76, 21, 11]
6
7     pos = buscaSequencial(lista, chave)
8
9     if pos != -1:
10        print("Posição da chave", chave, "na lista:", pos)
11    else:
12        print("A chave", chave, "não se encontra na lista")
13
14    # A chave 100 não se encontra na lista
```

Busca Binária

- A busca binária é um algoritmo mais eficiente, entretanto, requer que a lista esteja ordenada pelos valores da chave de busca.
- A ideia do algoritmo é a seguinte (assuma que a lista está ordenada pelos valores da chave de busca):
 - Verifique se a chave de busca é igual ao valor da posição do meio da lista.
 - Caso seja igual, devolva esta posição.
 - Caso o valor desta posição seja maior que a chave, então repita o processo, mas considere uma lista reduzida, com os elementos do começo da lista até a posição anterior a do meio.
 - Caso o valor desta posição seja menor que chave, então repita o processo, mas considere uma lista reduzida, com os elementos da posição seguinte a do meio até o final da lista.

Busca Binária - Buscando a Chave 15

chave = 15

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 0
pos_fim = 9
pos_meio = 4

- Como `lista[pos_meio] > chave`, devemos continuar a busca na primeira metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_fim`.

Busca Binária - Buscando a Chave 15

chave = 15

lista

1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 0
pos_fim = 3
pos_meio = 1

- Como `lista[pos_meio] < chave`, devemos continuar a busca na segunda metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_ini`.

Busca Binária - Buscando a Chave 15

chave = 15

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 2
pos_fim = 3
pos_meio = 2

- Finalmente, encontramos a chave (`lista[pos_meio] = chave`) e, sendo assim, devolvemos a sua posição na lista (`pos_meio`).

Busca Binária - Buscando a Chave 50

chave = 50

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 0
pos_fim = 9
pos_meio = 4

- Como `lista[pos_meio] < chave`, devemos continuar a busca na segunda metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_ini`.

Busca Binária - Buscando a Chave 50

chave = 50

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 5

pos_fim = 9

pos_meio = 7

- Como `lista[pos_meio] > chave`, devemos continuar a busca na primeira metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_fim`.

Busca Binária - Buscando a Chave 50

chave = 50

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 5

pos_fim = 6

pos_meio = 5

- Como `lista[pos_meio] < chave`, devemos continuar a busca na segunda metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_ini`.

chave = 50

lista	1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 6

pos_fim = 6

pos_meio = 6

- Como `lista[pos_meio] > chave`, devemos continuar a busca na primeira metade da região e, para isso, atualizamos a variável `pos_fim`.

Busca Binária - Buscando a Chave 50

chave = 50

lista

1	5	15	20	24	45	67	76	78	100
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

pos_ini = 6

pos_fim = 5

pos_meio = 5

- Como $pos_ini > pos_end$, determinamos que a chave não está na lista e retornamos o valor -1 .

Busca Binária

```
1 def buscaBinária(lista, chave):
2     pos_ini = 0
3     pos_fim = len(lista) - 1
4
5     while pos_ini <= pos_fim:
6         pos_meio = (pos_ini + pos_fim) // 2
7
8         if lista[pos_meio] == chave:
9             return pos_meio
10        if lista[pos_meio] > chave:
11            pos_fim = pos_meio - 1
12        if lista[pos_meio] < chave:
13            pos_ini = pos_meio + 1
14
15    return -1
```

Busca Binária

```
1 def buscaBinária(lista, chave):
2     pos_ini = 0
3     pos_fim = len(lista) - 1
4
5     while pos_ini <= pos_fim:
6         pos_meio = (pos_ini + pos_fim) // 2
7
8         if lista[pos_meio] == chave:
9             return pos_meio
10        if lista[pos_meio] > chave:
11            pos_fim = pos_meio - 1
12        else:
13            pos_ini = pos_meio + 1
14
15    return -1
```

```
1 def buscaBinária(lista, chave):
2     ...
3
4     chave = 15
5     # Para usar a busca binária a lista deve estar ordenada
6     lista = [1, 5, 15, 20, 24, 45, 67, 76, 78, 100]
7
8     pos = buscaBinária(lista, chave)
9
10    if pos != -1:
11        print("Posição da chave", chave, "na lista:", pos)
12    else:
13        print("A chave", chave, "não se encontra na lista")
14
15    # Posição da chave 15 na lista: 2
```

```
1 def buscaBinária(lista, chave):
2     ...
3
4     chave = 50
5     # Para usar a busca binária a lista deve estar ordenada
6     lista = [1, 5, 15, 20, 24, 45, 67, 76, 78, 100]
7
8     pos = buscaBinária(lista, chave)
9
10    if pos != -1:
11        print("Posição da chave", chave, "na lista:", pos)
12    else:
13        print("A chave", chave, "não se encontra na lista")
14
15    # A chave 50 não se encontra na lista
```

Análise de Eficiência

Eficiência da Busca Sequencial

- Na melhor das hipóteses, a chave de busca estará na posição 0. Portanto, teremos um único acesso em `lista[0]`.
- Na pior das hipóteses, a chave é o último elemento ou não pertence à lista e, portanto, acessamos todos os n elementos da lista.
- É possível mostrar que, se as chaves possuírem a mesma probabilidade de serem requisitadas, o número médio de acessos nas buscas cujas chaves encontram-se na lista será igual a:

$$\frac{n + 1}{2}$$

Eficiência da Busca Binária

- Na melhor das hipóteses, a chave de busca estará na posição do meio da lista. Portanto, teremos um único acesso.
- Na pior das hipóteses, dividimos a lista até a que ela fique com um único elemento (último acesso realizado à lista).
- Note que, a cada acesso, o tamanho da lista é diminuído, pelo menos, pela metade.
- Quantas vezes um número pode ser dividido por dois antes dele se tornar igual a um?
- Esta é exatamente a definição de logaritmo na base 2.
- Ou seja, no pior caso o número de acesso é igual a $\log_2 n$.
- É possível mostrar que, se as chaves possuírem a mesma probabilidade de serem requisitadas, o número médio de acessos nas buscas cujas chaves encontram-se na lista será igual a:

$$(\log_2 n) - 1$$

Eficiência dos Algoritmos

- Para se ter uma ideia da diferença de eficiência dos dois algoritmos, considere uma lista com um milhão de itens (10^6 itens).
- Com a busca sequencial, para buscar um elemento qualquer da lista necessitamos, em média, de:

$$(10^6 + 1)/2 \approx 500000 \text{ acessos.}$$

- Com a busca binária, para buscar um elemento qualquer da lista necessitamos, em média, de:

$$(\log_2 10^6) - 1 \approx 19 \text{ acessos.}$$

- Uma ressalva importante deve ser feita: para utilizar a busca binária, a lista precisa estar ordenada.
- Se você tiver um cadastro onde vários itens são removidos e inseridos com frequência e a busca deve ser feita de forma intercalada com essas operações, então a busca binária pode não ser a melhor opção, já que você precisará manter a lista ordenada.
- Caso o número de buscas seja muito maior que as demais operações de atualização do cadastro, então a busca binária pode ser uma boa opção.

Exercícios

1. Refaça as funções de busca sequencial e busca binária assumindo que a lista possui chaves que podem ocorrer múltiplas vezes na lista. Neste caso, você deve retornar uma lista com todas as posições onde a chave foi encontrada. Se a chave não for encontrada na lista, retornar uma lista vazia.

2. Mostre como implementar uma variação da busca binária que retorne um inteiro k entre 0 e n , tal que, ou `lista[k] = chave`, ou a chave não se encontra na lista, mas poderia ser inserida entre as posições $(k-1)$ e k de forma a manter a lista ordenada. Note que, se $k = 0$, então a chave deveria ser inserida antes da primeira posição da lista, assim como, se $k = n$, a chave deveria ser inserida após a última posição da lista.
3. Use a função desenvolvida acima para, dada uma lista ordenada de n números inteiros e distintos e dois outros inteiros X e Y , retornar o número de chaves da lista que são maiores ou iguais a X e menores ou iguais a Y .