

Aula 28 – Busca Sequencial e Binária

Norton T. Roman & Luciano A. Digiampietri

Busca em Arranjo

- Suponha que temos um arranjo de inteiros
- Como fazemos para verificar se um determinado número está lá?

Busca em Arranjo

- Suponha que temos um arranjo de inteiros
- Como fazemos para verificar se um determinado número está lá?
 - Varremos o arranjo, da esquerda para a direita
 - Se acharmos o número, então ele está no arranjo
 - Se chegarmos ao final do arranjo e não acharmos, ele não está

Busca em Arranjo

- Suponha que temos um arranjo de inteiros
- Como fazemos para verificar se um determinado número está lá?
 - Varremos o arranjo, da esquerda para a direita
 - Se acharmos o número, então ele está no arranjo
 - Se chegarmos ao final do arranjo e não acharmos, ele não está
- Busca Sequencial!

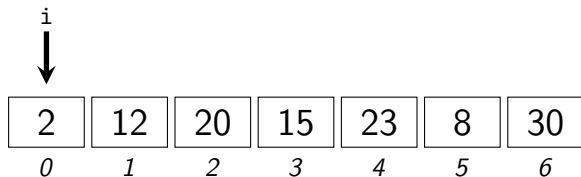
Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

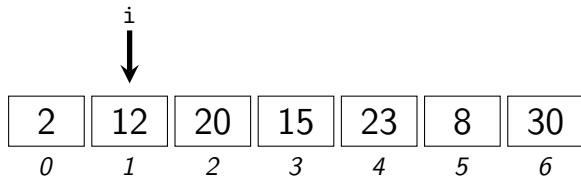
Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15



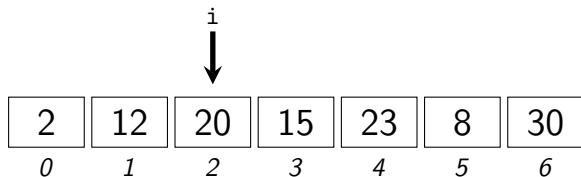
Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15



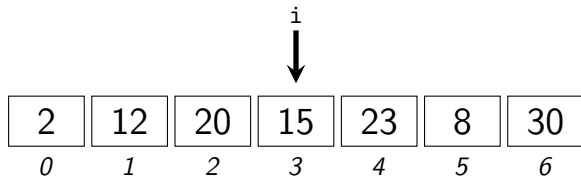
Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15



Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15



Busca Sequencial

- Ex: Buscando 15

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

Encontrou! Índice 3 (quarta posição).

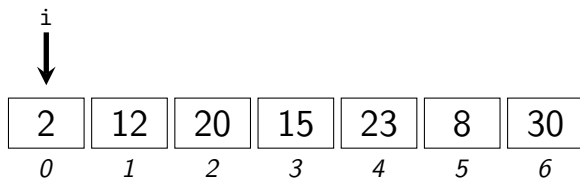
Busca Sequencial

- E o 16?

2	12	20	15	23	8	30
<i>0</i>	<i>1</i>	<i>2</i>	<i>3</i>	<i>4</i>	<i>5</i>	<i>6</i>

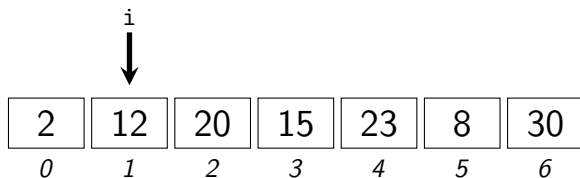
Busca Sequencial

- E o 16?



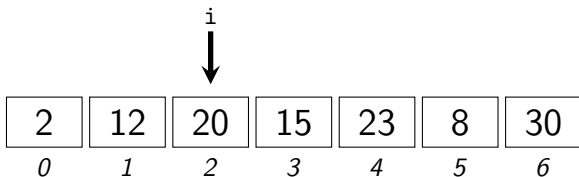
Busca Sequencial

- E o 16?



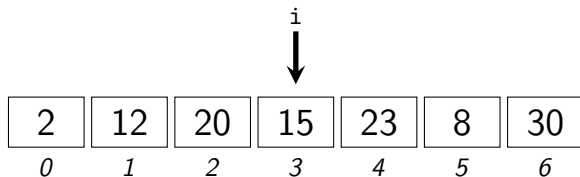
Busca Sequencial

- E o 16?



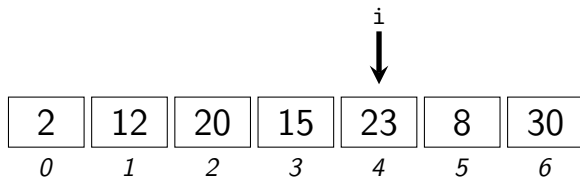
Busca Sequencial

- E o 16?



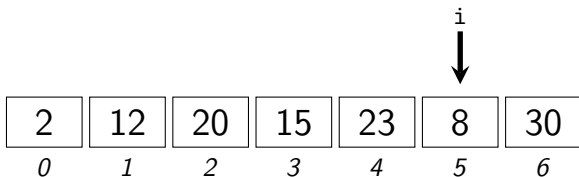
Busca Sequencial

- E o 16?



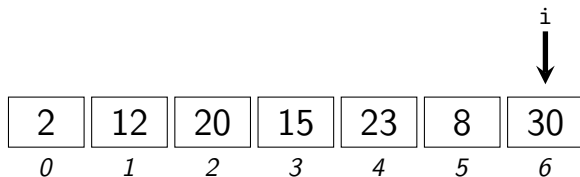
Busca Sequencial

- E o 16?



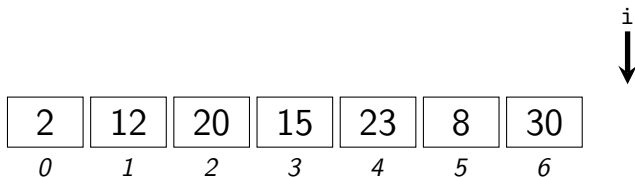
Busca Sequencial

- E o 16?



Busca Sequencial

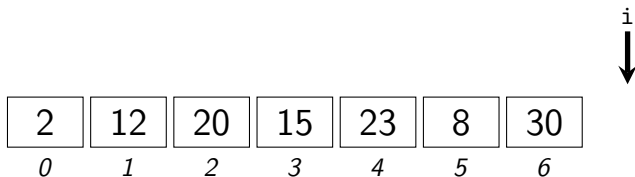
- E o 16?



Não encontrou! Como sabemos?

Busca Sequencial

- E o 16?



Não encontrou! Como sabemos?
 $i == 7$, ou seja, $i == \text{tamanho}$.

Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {  
    int i;  
    for (i=0; i<tam; i++)  
        if (arr[i] == el) return i;  
    return -1;  
}
```

```
int main() {  
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};  
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));  
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));  
    return 0;  
}
```

Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {  
    int i;  
    for (i=0; i<tam; i++)  
        if (arr[i] == el) return i;  
    return -1;  
}
```

```
int main() {  
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};  
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));  
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));  
    return 0;  
}
```

Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada
- Ela já dispõe, em seus parâmetros, de toda a informação de que precisa para executar

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++)
        if (arr[i] == el) return i;
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));
    return 0;
}
```

Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada
- Ela já dispõe, em seus parâmetros, de toda a informação de que precisa para executar
 - Do arranjo propriamente dito, de seu tamanho e do valor que está sendo buscado

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++)
        if (arr[i] == el) return i;
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));
    return 0;
}
```


Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada
- Ela já dispõe, em seus parâmetros, de toda a informação de que precisa para executar
 - Do arranjo propriamente dito, de seu tamanho e do valor que está sendo buscado

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++)
        if (arr[i] == el) return i;
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));
    return 0;
}
```

Busca Sequencial

- Note como a função foi implementada
- Ela já dispõe, em seus parâmetros, de toda a informação de que precisa para executar
 - Do arranjo propriamente dito, de seu tamanho e do valor que está sendo buscado

```
int buscaSeq(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++)
        if (arr[i] == el) return i;
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {9, 8, 4, 6, 3, 4};
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 4));
    printf("%i\n", buscaSeq(v, 6, 12));
    return 0;
}
```

Saída

```
2
-1
```

Busca Sequencial

- O que podemos fazer para melhorar a busca por 9?

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

Busca Sequencial

- O que podemos fazer para melhorar a busca por 9?

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

Nada, realmente...

Busca Sequencial

- O que podemos fazer para melhorar a busca por 9?

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

Nada, realmente...

- E se o arranjo estivesse ordenado?

2	8	12	15	20	23	30
0	1	2	3	4	5	6

Busca Sequencial

- O que podemos fazer para melhorar a busca por 9?

2	12	20	15	23	8	30
0	1	2	3	4	5	6

Nada, realmente...

- E se o arranjo estivesse ordenado?

2	8	12	15	20	23	30
0	1	2	3	4	5	6

- Poderíamos parar a busca assim que encontrássemos um número maior que ele

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo

- Estar ordenado também torna fácil algumas tarefas:

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo

- Estar ordenado também torna fácil algumas tarefas:
 - Busca pelo menor elemento:

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo

- Estar ordenado também torna fácil algumas tarefas:
 - Busca pelo menor elemento: $v[0]$

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}
```

```
int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo
- Estar ordenado também torna fácil algumas tarefas:
 - Busca pelo menor elemento: $v[0]$
 - Busca pelo maior elemento:

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}

int main() {
    int v[] = {-78,-4,0,32,52,55,63,69,125,200};
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 23));
    printf("%i\n", buscaSeq2(v, 10, 8));
    return 0;
}
```

- Com o arranjo ordenado, potencialmente executamos menos comparações no caso do elemento não estar no arranjo

- Estar ordenado também torna fácil algumas tarefas:
 - Busca pelo menor elemento: $v[0]$
 - Busca pelo maior elemento: $v[\text{tamanho}-1]$

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}
```

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}
```

- A cada iteração estamos verificando duas condições

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}
```

- A cada iteração estamos verificando duas condições
- Conseguimos fazer melhor?

Busca em Arranjo Ordenado

```
int buscaSeq2(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] == el) return i;
        if (arr[i] > el) break;
    }
    return -1;
}
```

```
int buscaSeq3(int arr[], int tam, int el) {
    int i;
    for (i=0; i<tam; i++) {
        if (arr[i] >= el) {
            if (arr[i] == el) return i;
            else return -1;
        }
    }
    return -1;
}
```

- A cada iteração estamos verificando duas condições
- Conseguimos fazer melhor?
- Sim: uma única condição (condição adicional apenas quando a primeira condição for verdadeira [uma única vez durante a execução da função])

Busca em Arranjo Ordenado

- Vimos que se o arranjo estiver ordenado, buscas ficam em geral mais rápidas

Busca em Arranjo Ordenado

- Vimos que se o arranjo estiver ordenado, buscas ficam em geral mais rápidas
- Paramos a busca assim que uma das condições for satisfeita:

Busca em Arranjo Ordenado

- Vimos que se o arranjo estiver ordenado, buscas ficam em geral mais rápidas
- Paramos a busca assim que uma das condições for satisfeita:
 - Encontramos o elemento buscado

Busca em Arranjo Ordenado

- Vimos que se o arranjo estiver ordenado, buscas ficam em geral mais rápidas
- Paramos a busca assim que uma das condições for satisfeita:
 - Encontramos o elemento buscado
 - Chegamos ao fim do arranjo

Busca em Arranjo Ordenado

- Vimos que se o arranjo estiver ordenado, buscas ficam em geral mais rápidas
- Paramos a busca assim que uma das condições for satisfeita:
 - Encontramos o elemento buscado
 - Chegamos ao fim do arranjo
 - (Diferencial!) Encontramos um elemento maior que o buscado

Busca em Arranjo Ordenado

- Ainda assim, no pior caso, teremos que olhar o arranjo inteiro, quando:

Busca em Arranjo Ordenado

- Ainda assim, no pior caso, teremos que olhar o arranjo inteiro, quando:
 - O elemento buscado for o último

Busca em Arranjo Ordenado

- Ainda assim, no pior caso, teremos que olhar o arranjo inteiro, quando:
 - O elemento buscado for o último
 - O elemento buscado não estiver no arranjo, mas for maior que o último

Busca em Arranjo Ordenado

- Ainda assim, no pior caso, teremos que olhar o arranjo inteiro, quando:
 - O elemento buscado for o último
 - O elemento buscado não estiver no arranjo, mas for maior que o último
- Não teria um modo melhor?

Busca Binária

- Algoritmo:

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 52

	0								9	
	-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 52

0									9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200
↑									↑
i									f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 52

0				4					9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200
↑				↑					↑
i				m					f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 52

0				4						9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200	
↑				↑					↑	
i				m					f	

$v[m] == 52?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 52

0				4					9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200
↑				↑					↑
i				m					f

$v[m] == 52?$ Achou com apenas 1 acesso

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

	0								9	
	-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0									9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200
↑									↑
i									f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200
↑				↑					↑
i				m					f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4						9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200	
↑				↑					↑	
i				m					f	

$v[m] == 55?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4						9
-78	-4	0	32	52	55	63	69	125	200	
↑				↑					↑	
i				m					f	

$v[m] == 55?$ Não. $v[m] < 55?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
↑				↑					↑
i				m					f

$v[m] == 55?$ Não. $v[m] < 55?$ Sim.

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
				↑	↑				↑
				m	i				f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
77	8	14	0	32	55	63	69	125	200
					↑		↑		↑
					i		m		f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
					↑		↑		↑
					i		m		f

$v[m] == 55?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
					↑		↑		↑
					i		m		f

$v[m] == 55?$ Não. $v[m] < 55?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
					↑		↑		↑
					i		m		f

$v[m] == 55?$ Não. $v[m] < 55?$ Não.

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑		↑		↑
					i		m		f

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑	↑		
					i	f	m		

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 55

0				4					9
77	8	14	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

$v[m] == 55?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 55

0				4					9
7	18	4	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

$v[m] == 55?$ Sim

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 60

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 60

0				4					9
77	8	14	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

$v[m] == 60?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 60

0				4					9
77	8	14	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

$v[m] == 60?$ Não. $v[m] < 60?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 60

0				4					9
7	18	14	0	32	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

$v[m] == 60?$ Não. $v[m] < 60?$ Sim

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 60

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					i	f			
					m				

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 60

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑			
						f			
					m	i			

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

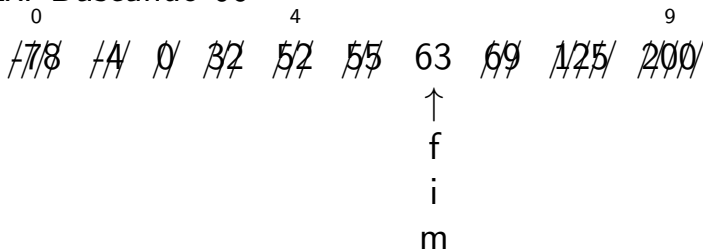
- Ex: Buscando 60

0				4					9	
77	8	14	0	32	52	55	63	69	125	200
							↑			
							f			
							i			
							m			

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 60



$v[m] == 60?$

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo

- Ex: Buscando 60

0				4					9	
77	8	14	0	32	52	55	63	69	125	200
							↑			
							f			
							i			
							m			

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 60

0				4					9
778	74	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑			
					f	i			
						m			

Busca Binária

- Algoritmo:
 - Verifique se o elemento buscado é o do meio do arranjo
 - Se não for, verifique se é maior
 - Se for, repita a busca na metade direita do arranjo
 - Se não for, repita a busca na metade esquerda do arranjo
- Ex: Buscando 60

0				4					9	
7	18	4	0	32	52	55	63	69	125	200
					↑	↑				
					f	i				
						m				

Inconsistência. O elemento não está no arranjo

- Então...

```
int buscaBin(int arr[],
             int tam, int el){
    int fim = tam-1;
    int ini = 0;
    while (ini <= fim) {
        int meio = (fim + ini)/2;
        if (arr[meio] < el)
            ini = meio + 1;
        else {
            if (arr[meio] > el)
                fim = meio - 1;
            else return meio;
        }
    }
    return -1;
}
```

Busca Binária

- Então...
- Note que retornamos o índice no arranjo do elemento buscado, ou -1 em caso de erro

```
int buscaBin(int arr[],
             int tam, int el){
    int fim = tam-1;
    int ini = 0;
    while (ini <= fim) {
        int meio = (fim + ini)/2;
        if (arr[meio] < el)
            ini = meio + 1;
        else {
            if (arr[meio] > el)
                fim = meio - 1;
            else return meio;
        }
    }
    return -1;
}
```

Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial

Busca Binária

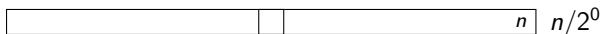
- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo

Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?

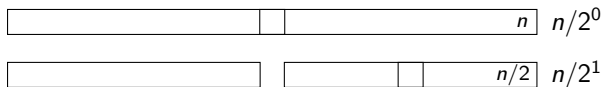
Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?



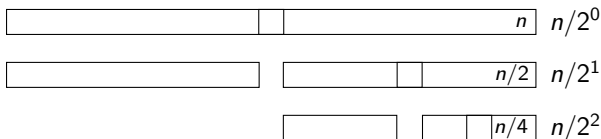
Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?



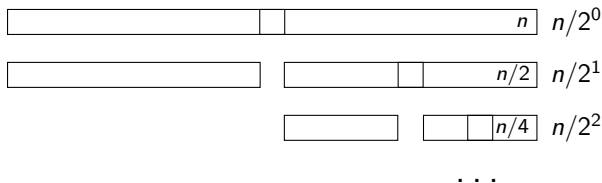
Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?



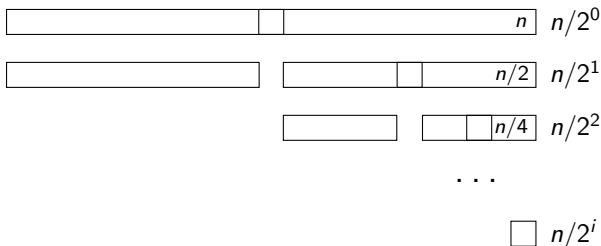
Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?

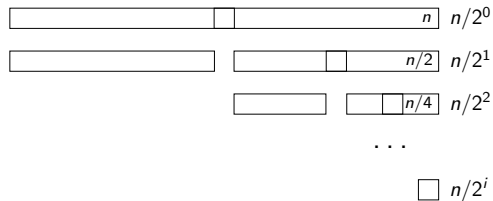


Busca Binária

- Sabemos que fazemos um máximo de n comparações com busca sequencial
 - Onde n é o número de elementos do arranjo
- E quantas fazemos com a busca binária?

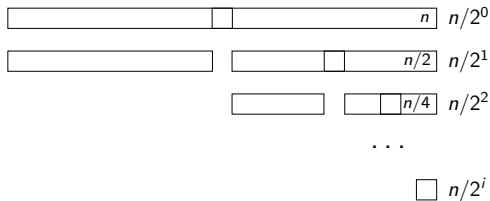


Busca Binária



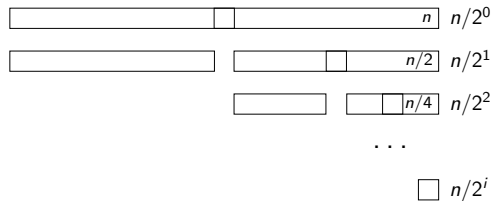
- Temos $i + 1$ comparações, sendo a última feita com o arranjo de tamanho 1

Busca Binária



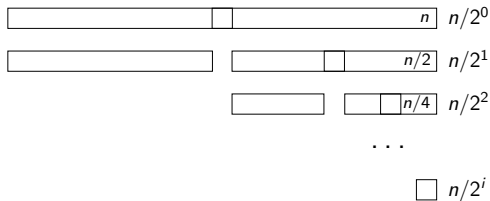
- Temos $i + 1$ comparações, sendo a última feita com o arranjo de tamanho 1
- A relação entre n e i é tal que, após i comparações, o arranjo terá $n/2^i$ elementos.

Busca Binária



- Temos $i + 1$ comparações, sendo a última feita com o arranjo de tamanho 1
- A relação entre n e i é tal que, após i comparações, o arranjo terá $n/2^i$ elementos.
- Como no último nível há 1 elemento, então $n/2^i = 1 \Rightarrow n = 2^i \Rightarrow \log_2(n) = i$

Busca Binária



- Temos $i + 1$ comparações, sendo a última feita com o arranjo de tamanho 1
- A relação entre n e i é tal que, após i comparações, o arranjo terá $n/2^i$ elementos.
- Como no último nível há 1 elemento, então $n/2^i = 1 \Rightarrow n = 2^i \Rightarrow \log_2(n) = i$
- Assim temos $\log_2(n) + 1$ comparações

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

Binária

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro

Binária

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)

Binária

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio
- 1 comparação

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)
- Pior caso: O elemento não está no arranjo e é maior que todos

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio
- 1 comparação

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)
- Pior caso: O elemento não está no arranjo e é maior que todos
- n comparações (arranjo ordenado ou não)

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio
- 1 comparação

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)
- Pior caso: O elemento não está no arranjo e é maior que todos
 - n comparações (arranjo ordenado ou não)

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio
- 1 comparação
- Pior caso: O elemento não está no arranjo

Busca Sequencial × Busca Binária

Sequencial

- Melhor caso: O elemento é o primeiro
- 1 comparação (arranjo ordenado ou não)
- Pior caso: O elemento não está no arranjo e é maior que todos
 - n comparações (arranjo ordenado ou não)

Binária

- Melhor caso: O elemento é o do meio
- 1 comparação
- Pior caso: O elemento não está no arranjo
 - $\log_2(n) + 1$ comparações

Busca Sequencial × Busca Binária

Observação:

- $\log_2(n) + 1 < n$ para $n \geq 3$
 - Para 1 e 2, $\log_2(n) + 1 = n$

Observação:

- $\log_2(n) + 1 < n$ para $n \geq 3$
 - Para 1 e 2, $\log_2(n) + 1 = n$
- No pior caso, a busca binária é pelo menos tão boa quanto a sequencial, mas apenas para arranjos de tamanho mínimo.

Busca Sequencial × Busca Binária

Observação:

- $\log_2(n) + 1 < n$ para $n \geq 3$
 - Para 1 e 2, $\log_2(n) + 1 = n$
- No pior caso, a busca binária é pelo menos tão boa quanto a sequencial, mas apenas para arranjos de tamanho mínimo.
- Para os demais, ela é melhor

Complexidade Computacional

- Estudo do esforço computacional despendido para que o algoritmo seja executado

Complexidade Computacional

- Estudo do esforço computacional despendido para que o algoritmo seja executado
- Pode ser avaliado o melhor ou o pior caso, ou ainda o caso médio.

Complexidade Computacional

- Estudo do esforço computacional despendido para que o algoritmo seja executado
- Pode ser avaliado o melhor ou o pior caso, ou ainda o caso médio.
 - Normalmente é considerado o pior caso

Complexidade Computacional

- Estudo do esforço computacional despendido para que o algoritmo seja executado
- Pode ser avaliado o melhor ou o pior caso, ou ainda o caso médio.
 - Normalmente é considerado o pior caso
- Importância: decisão de qual algoritmo usar dependendo do requisito do seu sistema

Complexidade Computacional

Exemplo:

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: ≈ 18 milhões de entradas

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: \approx 18 milhões de entradas
- Se cada comparação (a um elemento do arranjo) gasta $10 \mu s$ (10 milionésimos de segundo), como ficam os piores casos?

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: \approx 18 milhões de entradas
- Se cada comparação (a um elemento do arranjo) gasta $10 \mu s$ (10 milionésimos de segundo), como ficam os piores casos?
 - Busca sequencial:

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: ≈ 18 milhões de entradas
- Se cada comparação (a um elemento do arranjo) gasta $10 \mu\text{s}$ (10 milionésimos de segundo), como ficam os piores casos?
- Busca sequencial: $10/1000000 * 18000000 = 180\text{s} = 3$ minutos

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: ≈ 18 milhões de entradas
- Se cada comparação (a um elemento do arranjo) gasta $10 \mu\text{s}$ (10 milionésimos de segundo), como ficam os piores casos?
 - Busca sequencial: $10/1000000 * 18000000 = 180\text{s} = 3$ minutos
 - Busca binária:

Complexidade Computacional

Exemplo:

- Lista telefônica de São Paulo: ≈ 18 milhões de entradas
- Se cada comparação (a um elemento do arranjo) gasta $10 \mu\text{s}$ (10 milionésimos de segundo), como ficam os piores casos?
 - Busca sequencial: $10/1000000 * 18000000 = 180\text{s} = 3$ minutos
 - Busca binária: $10/1000000 * \log_2 18000000 = 0.000241\text{s} = 0,24$ milisegundos

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado
- Então, quando vale realmente a pena usá-la?

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado
- Então, quando vale realmente a pena usá-la?
 - Quando há muitas buscas

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado
- Então, quando vale realmente a pena usá-la?
 - Quando há muitas buscas
 - Quando os dados sofrem pouca alteração na chave de busca

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado
- Então, quando vale realmente a pena usá-la?
 - Quando há muitas buscas
 - Quando os dados sofrem pouca alteração na chave de busca
 - Quando as inserções/deleções não são frequentes

Quando Usar Busca Binária?

Qual o problema da busca binária?

- Precisa que o arranjo esteja ordenado
- Então, quando vale realmente a pena usá-la?
 - Quando há muitas buscas
 - Quando os dados sofrem pouca alteração na chave de busca
 - Quando as inserções/deleções não são frequentes
- Em suma, quando a ordem não é mudada com frequência

Aula 28 – Busca Sequencial e Binária

Norton T. Roman & Luciano A. Digiampietri