

Atividade B3-2 – Comparando Eficiência de Algoritmos

Enunciado:

Instruções

Vimos que o tempo de execução de um algoritmo é a quantidade de passos básicos para tratar uma entrada de n elementos $t(n)$.

Com base nesta premissa, elabore uma tabela contagem de tempo, comparando os três algoritmos 1) Busca Linear, 2) Busca Linear em ordem e 3) Busca Binária, que seque em anexo.

Demonstre a análise de cada algoritmo para justificar cada linha produzida na tabela

A tabela deverá ter a seguinte configuração:

	BUSCALINEAR	BUSCALINEAREMORDEM	BUSCABINARIA
$x \in A$			
$x = A[1]$			
$x = A[n]$		-	
$x \notin A$		-	

Resolução:

Vamos analisar cada um dos três algoritmos fornecidos: Busca Linear, Busca Linear em Ordem e Busca Binária. A análise será feita considerando o número de passos básicos necessários para cada um dos casos:

1. Busca Linear (A, n, x): Percorre todos os elementos da lista A até encontrar o elemento " x " ou até percorrer toda a lista.
2. Busca Linear em Ordem (A, n, x): Percorre a lista de forma linear, mas interrompe a busca assim que encontra um elemento maior que " x ", assumindo que a lista está ordenada.
3. Busca Binária (A, n, x): Divide a lista pela metade a cada iteração, buscando " x " em uma lista ordenada.

Vamos analisar cada cenário (coluna da tabela) para cada algoritmo:

Cenário 1: $X \in A$

- Busca Linear:

- A busca linear vai iterar até encontrar “x” e, em média, espera-se que o elemento seja encontrado na metade da lista. Assim, o número de passos é “ $n/2$ ” no caso médio.

- Busca Linear em Ordem:

- Mesmo que a lista esteja ordenada, a busca linear em ordem tem o mesmo comportamento que a busca linear, pois não há ganho se “x” for um elemento pequeno ou grande dentro da lista, resultando em um número médio de passos de “ $n/2$ ”.

- Busca Binária:

- A busca binária divide o problema pela metade a cada iteração. O tempo de execução é $\log_2(n)$, pois é o número de vezes que podemos dividir “n” por 2 até chegar a 1.

Cenário 2: $X = A[1]$

- Busca Linear:

- O melhor caso ocorre quando “x” é o primeiro elemento da lista. Apenas 1 passo é necessário.

- Busca Linear em Ordem:

- Assim como na busca linear, apenas 1 passo é necessário para encontrar “x” no primeiro elemento.

- Busca Binária:

- A busca binária, mesmo no melhor caso, ainda precisa calcular o índice médio e fazer comparações, resultando em um tempo de execução constante, “ $O(1)$ ”.

Cenário 3: $X = A[n]$

- Busca Linear:

- O pior caso para a busca linear ocorre quando “x” é o último elemento da lista. Neste caso, a busca linear precisa percorrer todos os “n” elementos.

- Busca Linear em Ordem:

- Mesmo que a lista esteja ordenada, a busca linear em ordem ainda precisa percorrer todos os “n” elementos até encontrar “x”.

- Busca Binária:

- A busca binária é mais eficiente, mas ainda levará “ $\log_2(n)$ ” passos, independentemente de onde “x” está na lista.

Cenário 4: $X \notin A$

- Busca Linear:

- O pior caso ocorre quando “x” não está presente na lista. A busca linear precisa percorrer todos os “n” elementos.

- Busca Linear em Ordem:

- A busca linear em ordem pode sair antes, se encontrar um elemento maior que “x”. No pior caso, precisará percorrer “n” elementos.

- Busca Binária:

- A busca binária precisará dividir a lista até que o intervalo se esgote, resultando em “ $\log_2(n)$ ” passos.

Com base nas análises acima, aqui está a tabela de contagem de tempo para os três algoritmos:

Situação	Busca Linear	Busca Linear em Ordem	Busca Binária
$X \in A$	$n/2$	$n/2$	$\log_2(n)$
$X = A[1]$	1	1	$O(1)$
$X = A[n]$	n	n	$\log_2(n)$
$X \notin A$	n	n	$\log_2(n)$

Resumo da Análise:

1. Busca Linear:

- Melhor caso: 1 passo.
- Pior caso: “n” passos.
- Caso médio: “ $n/2$ ” passos.

2. Busca Linear em Ordem:

- Melhora marginal se o elemento não estiver na lista e a lista estiver ordenada, mas na prática o comportamento é semelhante à busca linear.

3. Busca Binária:

- Muito mais eficiente em listas ordenadas, com complexidade " $\log_2(n)$ " para todos os casos, exceto o melhor caso trivial.

Exemplos para cada situação nos três tipos de busca (linear, linear em ordem, binária)

Exemplos para cada uma das situações nas três buscas: Busca Linear, Busca Linear em Ordem, e Busca Binária. Para isso, consideremos uma lista $A = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19]$ com " $n = 10$ ".

1. $x \in A$

Aqui, o elemento " x " está na lista, mas sua posição não é especificada.

Exemplo: " $x = 7$ " (presente na lista).

- Busca Linear:

- O algoritmo começa do início da lista e compara cada elemento até encontrar 7.
- Comparações: 1, 3, 5, **7 (encontrado na 4ª posição)**.
- Total de passos: 4.

- Busca Linear em Ordem:

- Similar à busca linear, começa do início e compara cada elemento até encontrar 7.
- Comparações: 1, 3, 5, **7 (encontrado na 4ª posição)**.
- Total de passos: 4.

- Busca Binária:

- O algoritmo calcula o meio da lista: $\text{meio} = 1 + 10/2 = 5$. $A[5] = 9$
- Como " $x = 7$ " é menor que 9, ele descarta a segunda metade e continua na primeira metade.
- Agora, o novo meio é $\{\text{meio}\} = 1 + 4/2 = 2$. $A[2] = 3$.
- Como " $x = 7$ " é maior que 3, ele continua na segunda metade dessa lista.
- O próximo meio é $\{\text{meio}\} = 3 + 4/2 = 5$. $A[3] = 5$.
- Como " $x = 7$ " é maior que 5, ele finalmente encontra $A[4] = 7$.
- Total de passos: 4.

2. $x = A[1]$

Aqui, o elemento " x " é o primeiro da lista.

Exemplo: " $x = 1$ " (primeiro elemento).

- Busca Linear:

- O algoritmo compara o primeiro elemento da lista.
- Comparação: 1 (encontrado na 1ª posição).
- Total de passos: 1.

- Busca Linear em Ordem:

- Similar à busca linear, o primeiro elemento é comparado imediatamente.
- Comparação: 1 (encontrado na 1ª posição).
- Total de passos: 1.

- Busca Binária:

- Mesmo que 1 esteja na primeira posição, a busca binária ainda precisa calcular o meio.
- $\{\text{meio}\} = 5$. $A[5] = 9$. Como 1 é menor que 9, ele reduz a busca à primeira metade.
- Novo meio: $\{\text{meio}\} = 2$. $A[2] = 3$. Como 1 é menor que 3, ele continua a busca.
- Novo meio: $\{\text{meio}\} = 1$. $A[1] = 1$.
- Comparação: 1 (encontrado na 1ª posição).
- Total de passos: 3.

3. $x = A[n]$

Aqui, o elemento “x” é o último da lista.

Exemplo: “x = 19” (último elemento).

- Busca Linear:

- O algoritmo compara cada elemento até o final da lista.
- Comparações: 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, **19 (encontrado na 10ª posição)**.
- Total de passos: 10.

- Busca Linear em Ordem:

- Mesmo com a lista ordenada, o algoritmo percorre até o final.
- Comparações: 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19 (encontrado na 10ª posição).
- Total de passos: 10.

- Busca Binária:

- Calcula o meio: {meio} = 5. $A[5] = 9$. Como 19 é maior que 9, a busca continua na segunda metade.
- Novo meio: {meio} = 8. $A[8] = 15$. Como 19 é maior que 15, continua a busca.
- Novo meio: {meio} = 9. $A[9] = 17$. Como 19 é maior que 17, continua a busca.
- Comparação: {meio} = 10. $A[10] = 19$.
- Total de passos: 4.

4. $x \notin A$

Aqui, o elemento “x” não está presente na lista.

Exemplo: “x = 8” (não está na lista).

- Busca Linear:

- O algoritmo percorre todos os elementos até o final e não encontra “x”.

- Comparações: 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19.

- Total de passos: 10 (devolve -1).

- Busca Linear em Ordem:

- O algoritmo percorre a lista até que um elemento maior que 8 seja encontrado.

- Comparações: 1, 3, 5, 7, **9 (interrompe a busca, devolve -1)**.

- Total de passos: 5 (devolve -1).

- Busca Binária:

- Calcula o meio: $\{meio\} = 5$. $A[5] = 9$. Como 8 é menor que 9, a busca continua na primeira metade.

- Novo meio: $\{meio\} = 3$. $A[3] = 5$. Como 8 é maior que 5, continua a busca.

- Novo meio: $\{meio\} = 4$. $A[4] = 7$. Como 8 é maior que 7, a busca continua.

- $\{meio\} = 5$, mas já foi verificado. Busca esgotada (devolve -1).

- Total de passos: 4 (devolve -1).

Em Resumo:

- Busca Linear: tem tempo linear, fazendo comparações até encontrar x ou esgotar a lista.

- Busca Linear em Ordem: se comporta de forma similar à Busca Linear, mas pode parar mais cedo em listas ordenadas se um elemento maior que x for encontrado.

- Busca Binária: é mais eficiente em listas ordenadas, mas sempre precisa dividir a lista até que o intervalo de busca se esgote.