

Lista01_Complexidade de Algoritmos

1. Questão: Por muitas vezes damos atenção apenas ao pior caso dos algoritmos, explique o porquê.

RESPOSTA: A análise do pior caso dos algoritmos é importante para avaliar a viabilidade em cenários com grande entrada de dados. O estudo do pior caso, nos permite analisar se o algoritmo irá executar sua execução baseado nos tamanhos de entrada do domínio do problema e verificar se será eficiente para sua tarefa. A análise do pior caso permite analisar o limite do algoritmo de acordo com o tamanho de entrada, possibilitando entender sua viabilidade mesmo no pior cenário possível. Muitas vezes, damos mais atenção apenas ao pior caso dos algoritmos, porque, em geral, estamos interessados em determinar o tempo de execução mais longo para qualquer entrada de tamanho n .

2. Questão: Que tipo de crescimento melhor caracteriza cada uma dessas funções? (Constante, Linear, Polinomial, Exponencial)

- A) $(3/2)^n$ - > exponencial
- B) 1 - > constante
- C) $(3/2)n$ - > linear
- D) $2n^3$ - > cúbica
- E) $2n^2$ - > quadrática
- F) $3n^2$ - > quadrática
- G) 1000 - > constante
- H) $3n$ - > linear

3. Questão: Classifique as funções de acordo com o crescimento, do crescimento mais lento (na parte de cima) para o crescimento mais rápido (na parte de baixo)

RESPOSTA: $C [1] < A [n] < E [n^2] < B [n^3] < D [(3/2)^n] < F [2^n]$

4. Questão: Classifique as funções de acordo com o crescimento, do crescimento mais lento para o mais rápido.

RESPOSTA: $D [64] < H [\log_8 n] < G [\log_2 n] < A [4n] < F [n \cdot \log_6 n] < E [n \cdot \log_2 n] < B [8n^2] < C [6n^3] < I [(8)^{2n}]$

5. Questão: Seja um algoritmo com complexidade de tempo $a(n) = n^2 - n + 549$ e B um algoritmo com complexidade de tempo $b(n) = 49n + 49$. Qual algoritmo é melhor?

RESPOSTA: O melhor algoritmo é aquele que apresenta menor tempo de execução para o mesmo valor de n . Como $O(a) = n^2$ (apresenta complexidade assintótica quadrática) e $O(b) = n$ (apresenta complexidade assintótica linear), temos que o melhor algoritmo é $b(n) = 49n + 49$.

6. Questão: Considere um algoritmo de força bruta para calcular a^n , onde $n \in \mathbb{N}$. Pergunta-se:

a. Qual a complexidade desse algoritmo?

RESPOSTA: complexidade exponencial

Algoritmo em C:

```
/**
<h1>Questao06</h1>
* Dado um inteiro a, e um natural n, calcula a elevado a n.
* <p>
* <b>Nota:<b> Leia atentamente a documentação deste programa
* para desfrutar dos recursos oferecidos pelo autor.
*
* @author James Anderson
* @version 1.0
* @since 09/12/2022
*/

#include <string.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main ()
{
//Declaração das variáveis.
int base, expoente;
double potencia = 1;
//Solicitação e leitura da base.
```

```

printf ("Digite a base: "); c1
scanf ("%d", &base); c2
//Solicitação e leitura do expoente.
printf ("Digite o expoente: "); c3
scanf ("%d", &expoente); c4
//Implementação do laço para o cálculo da potência.
for (int i = 1; i <= expoente; i++) { c5 * (expoente + 1)
    //Calcula a potência.
    potencia *= base; c6 * expoente
}
printf ("O valor da potencia eh dado por: %.4f", potencia); c7
return 0;

```

b. Construa um algoritmo iterativo que calcule o valor em tempo $O(\log n)$. Para construção do algoritmo, você pode se basear na seguinte fórmula de exponenciação:

```
/**
```

```
<h1>Questao07</h1>
```

```
* Dados tres números naturais, calcular o tempo  $O(\log n)$ .
```

```
* <p>
```

```
* <b>Nota:<b> Leia atentamente a documentação deste programa
```

```
* para desfrutar dos recursos oferecidos pelo autor.
```

```
*
```

```
* @author James Anderson
```

```
* @version 1.0
```

```
* @since 13/12/2022
```

```
*/
```

```
#include <string.h>
```

```
#include <math.h>
```

```
#include <stdlib.h>
```

```
#include <stdio.h>
```

```
int main ()
```

```
{
```

```
//Declaração das variáveis.
```

```
int x, y, n;
```

```
double tempo;
```

```
//Solicitação e leitura de x.
```

```
printf ("Digite x: ");
```

```
scanf ("%d", &x);
```

```
//Solicitação e leitura de y.
```

```
printf ("Digite y: ");
```

```
scanf ("%d", &y);
```

```
//Solicitação e leitura de n.
```

```
printf ("Digite n: ");
```

```
scanf ("%d", &n);
```

```
//Cálculo do tempo.
```

```
if(n%2 == 0){
```

```
    tempo = x*y*pow((pow(x,2)), ((n-1)/2));
```

```
} else tempo = y*pow((pow(x,2)), (n/2));
```

```
printf ("O valor da potencia eh dado por: %.4f", tempo);
```

```
return 0;
```

$$yx^n = \begin{cases} (yx)(x^2)^{\frac{n-1}{2}}, & \text{se } n \text{ é ímpar} \\ y(x^2)^{\frac{n}{2}}, & \text{se } n \text{ é par} \end{cases}$$

7. Questão: Estime a complexidade assintótica de cada um dos algoritmos abaixo.

a.

```
int sum = 0;
for (int n = N; n > 0; n /= 2)
    for (int i = 0; i < n; i++)
        sum++;
```

b.

```
int sum = 0;
for (int i = 1; i < N; i *= 2)
    for (int j = 0; j < i; j++)
        sum++;
```

c.

```
int sum = 0;
for (int i = 1; i < N; i *= 2)
    for (int j = 0; j < N; j++)
        sum++;
```

RESPOSTA:

7A

Complexidade linear: $(N + N/2 + N/4 + N/8 + \dots)$

7B

Complexidade linear: $(1 + 2 + 4 + 8 + \dots)$

7C

Complexidade $n \cdot \log n$: (o primeiro for executa $\log n$ e o segundo n vezes)

8. Questão: Diga a complexidade assintótica dos seguintes algoritmos.

```
(1) sum = 0;
    for( i = 0; i < n; i++ )
        sum++;

(2) sum = 0;
    for( i = 0; i < n; i++ )
        for( j = 0; j < n; j++ )
            sum++;

(3) sum = 0;
    for( i = 0; i < n; i++ )
        for( j = 0; j < n * n; j++ )
            sum++;

(4) sum = 0;
    for( i = 0; i < n; i++ )
        for( j = 0; j < i; j++ )
            sum++;

(5) sum = 0;
    for( i = 0; i < n; i++ )
        for( j = 0; j < i * i; j++ )
            for( k = 0; k < j; k++ )
```

RESPOSTA:

8.1

Linha 1: c_1

Linha 2: $c_2 \cdot n$

Linha 3: $c_3 * (n - 1)$

Complexidade: Linear, $O(n) = n$

8.2

Linha 1: c_1

Linha 2: $c_2 * n$

Linha 3: $c_3 * n^2$

Linha 4: $c_4 * (n^2 - 1)$

Complexidade: Quadrática, $O(n) = n^2$

8.3

Linha 1: c_1

Linha 2: $c_2 * n$

Linha 3: $c_3 * n^3$

Linha 4: $c_4 * (n^3 - 1)$

Complexidade: Cúbica, $O(n) = n^3$

8.4

Linha 1: c_1

Linha 2: $c_2 * n$

Linha 3: $c_3 * n^2$

Linha 4: $c_4 * (n^2 - 1)$

Complexidade: Quadrática, $O(n) = n^2$

8.5

Linha 1: c_1

Linha 2: $c_2 * n$

Linha 3: $c_3 * n^3$

Linha 4: $c_4 * (n^5 - 1)$

Complexidade: Polinomial, $O(n) = n^5$

