FCT/Unesp – Presidente Prudente

Projeto e Análise de Algoritmos Prof. Danilo Medeiros Eler

Exercícios Aula 03 – Parte I Folha de apoio para o vídeo de resolução

https://daniloeler.github.io/teaching/PAA2020/index.html

1) Verifique se cada questão abaixo é verdadeira ou falsa.

(a)
$$10^{56} \cdot n^2 \in O(n^2)$$
?

(d)
$$2^{n+1} \in O(2^n)$$
?

(b)
$$10^{56} \cdot n^2 \in O(n^3)$$
? (e) $2^{2n} \in O(2^n)$?

(e)
$$2^{2n} \in O(2^n)$$
?

(c)
$$10^{56} \cdot n^2 \in O(n)$$
? (f) $n \in O(n^3)$?

(f)
$$n \in O(n^3)$$
?

(a)
$$10^{56}$$
n² = O(n²) – Verdadeiro

$$10^{56}$$
n² <= cn²; c = 10^{56}
 10^{56} n² <= 10^{56} n²; c = 10^{56}

(b)
$$10^{56}$$
n² = O(n³) – Verdadeiro

$$10^{56} n^2 = O(n^3)$$

$$10^{56}$$
n² <= cn³; c = 1

$$10^{56}$$
n² <= 1n³

$$10^{56} n^2 / n^3 <= 1$$

$$10^{56}/ n <= 1$$

(c)
$$10^{56}$$
n² = O(n) – Falso

$$10^{56}$$
n² <= cn

$$10^{56} n^2 / n <= c$$

$$10^{56}$$
n <= c

(d)
$$2^{n+1} = O(2^n) - Verdadeiro$$

$$2^{n+1} \le c2^n$$

$$2^{n}2^{1} \le c2^{n}$$
; $c = 2$

$$2^{n}2^{1} \le 22^{n}$$
; $c = 2$

(e)
$$2^{2n} = O(2^n) - Falso$$

$$2^{2n} <= c2^n$$

$$2^{n}2^{n} \le c2^{n}$$

$$2^{n}2^{n} / 2^{n} <= c$$

$$2^n <= c$$

(f)
$$n = O(n^3) - Verdadeiro$$

 $n <= cn^3$
 $n/n^3 <= c$
 $1/n^2 <= c$
 $n <= cn^3$; $c = 1$
 $n <= n^3$; $c = 1$; $a = 1$

2) Coloque em ordem crescente de complexidade as principais classes de problemas listadas a seguir.

$$O(n!), O(n \log n), O(n), O(\log n), O(1), O(2^n), O(n^3), O(n^2)$$

O(1)

O(logn)

O(n)

O(nlogn)

 $O(n^2)$

 $O(n^3)$

 $O(2^n)$

O(n!)

3) Expresse a função abaixo em termos da notação assintótica "O".

$$n^3/1000 - 100n^2 - 100n + 3$$

$$O(n^3)$$

4) Analise o algoritmo abaixo e identifique o seu pior caso usando a notação assintótica.

```
exibe_matriz_3D(M)

for i \leftarrow 1 to comprimento\_x[M]

for j \leftarrow 1 to comprimento\_y[M]

for k \leftarrow 1 to comprimento\_z[M]

do escreva(M[i][j][k]))
```

Complexidade: $\Theta(xyz)$

5) Apresente a análise detalhada de complexidade do método **main1**. Neste caso, é necessário analisar a complexidade dos métodos **subAlgoritmo01** e **subAlgoritmo02**. Utilize a notação assintótica para indicar a complexidade do algoritmo. Lembre que **size()** é um método que retorna o número de elementos de uma lista.

Complexidade: $\Theta(n^{10})$

```
public void main1(ArrayList args){..... \Theta(1) + 4004 + 4n + \Theta(n^{10}) = \Theta(n^{10})
  subAlgoritmo01(); \Theta(1)
  subAlgoritmo02(args); \Theta(n^{10})
public void subAlgoritmo02(ArrayList args)\{...n + n^{10} + 4007 + 4n^5 = \Theta(n^{10})\}
  for(int i = 0; i < Math.pow(args.size(),10); i++)\{\dots, n^{10}\}
  System.out.println("aloAlo"); 1
  x=(double)i/2; y=(double)x/2; z=(double)x+y; \dots 3
  }
```

6) Conforme o exercício anterior, apresente a análise detalhada de complexidade do algoritmo **main2**. Utilize a notação assintótica para indicar a complexidade. Lembre que **size()** é um método que retorna o número de elementos de uma lista.

Complexidade: $\Theta(n^3)$

```
public void main2(ArrayList args){..... \Theta(1) + \Theta(n) + \Theta(n^3) + \Theta(n^2) = \Theta(n^3)
  subAlgoritmo02(args); \Theta(n)
  subAlgoritmo03(args); ..... \Theta(n^3)
  subAlgoritmo04(args); ..... \Theta(n^2)
}
x=i/2; y=x/2; z=x+y; 3
  public void subAlgoritmo02(ArrayList args)\{..n+n+4007 = 2n+4007 = \Theta(n)\}
  for(int i = 1000; i \ge 0; i = 0; i = 0)
  public void subAlgoritmo03(ArrayList args){ ...... \Theta(n^3)
  for(int i = 0; i < args.size(); i++){......n*n*n
   for(int j = 0; j < args.size(); j++)\{.....n*n
   for(int ki = 0; ki < args.size(); k++){.....n
    System.out.print("Alo mundo "+i*j*k);...1
   }
  }
}
```

7) Apresente a análise detalhada de complexidade dos subprogramas abaixo. Lembre que **size**() é um método que retorna o número de elementos de uma lista. Utilize a notação assintótica.

```
Pessoa busca(String nome){
 if (pessoas.get(i).getNome().equals(nome)).....1
    return pessoas.get(i);......1
 return null;
Complexidade: \Omega(1) O(n)
a)
void exibir(String nome){
 Pessoa p = busca(nome); \dots n+1
 p.exibirDados();......1
 else { System.out.println("Pessoa não encontrada");
Complexidade: \Omega(1) O(n)
b)
void exibir(String nome){
 if (busca(nome) != null){.....n+1
   }
 else{
   System.out.println("Pessoa não encontrada");
 }
Complexidade: \Omega(1) O(n)
```

```
c)
void atualizar(String nome, int idade, float salario){
 Pessoa p = busca(nome); \dots n+1
 }
 else{
   System.out.println("Pessoa não encontrada");
 }
Complexidade: \Omega(1) O(n)
d)
void atualizar(String nome, int idade, float salario){
 if (busca(nome) != null){.....n+1
   busca(nome).setIdade(idade);.....n+1
   busca(nome).setSalario(salario); ......n+1
 }
 else{
   System.out.println("Pessoa não encontrada");
}
Complexidade: \Omega(1) O(n)
```

8) Apresente a análise detalhada de complexidade dos subprogramas abaixo. Utilize a notação assintótica para apresenta a análise.

Algoritmo UnicoElemento (A, n)

//Determina se todos os elementos de um dado vetor são distintos

//Entrada: um vetor A e o número de elementos do vetor n

//Saída: retorna "verdadeiro" se todos os elementos em A são distintos e "falso" caso contrário

Para
$$i = 1$$
 até $n - 1$ faça
Para $j = i+1$ até n faça
Se $A[i] = A[j]$ retorne falso
retorne verdadeiro

$$1+2+3+...+n-3+n-2+n-1$$

$$1+2+3+4+...+(n-2)+(n-1)$$

$$\sum_{i=1}^{n-1} i = \left(\sum_{i=1}^{n} i\right) - n = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right) - n$$

$$\frac{n^2+n}{2} - n = \frac{n^2+n-2n}{2}$$

$$\frac{n^2-n}{2} = O(n^2)$$

Complexidade: $\Omega(1)$ O(n²)