

Universidade Federal de Ouro Preto
PCC104 - Projeto e Análise de Algoritmos
Semanas 1 e 2

Prof. Rodrigo Silva

April 3, 2023

1 Leitura Recomendada

- Capítulo 1 - *Introduction to the Design and Analysis of Algorithms (3rd Edition)* - Anany Levitin
- Capítulo 2 - *Introduction to the Design and Analysis of Algorithms (3rd Edition)* - Anany Levitin

2 Questões

1. Por quê estudamos algoritmos?
2. O que é um algoritmo?
3. Considere o algoritmo de Euclids (https://en.wikipedia.org/wiki/Euclidean_algorithm#Implementations) para o cálculo do maior divisor comum. Como sabemos que este termina em tempo finito?
4. Considere o seguinte procedimento para o cálculo do maior divisor comum:

STEP 1 Find the prime factors of m .

STEP 2 Find the prime factors of n .

STEP 3 Identify all the common factors in the two prime expansions found in Step 1 and Step 2. (If p is a common factor occurring p_m and p_n times in m and n , respectively, it should be repeated $\min\{p_m, p_n\}$ times.)

STEP 4 Compute the product of all the common factors and return it as the greatest common divisor of the numbers given.

Por quê este procedimento não se qualifica como um algoritmo legítimo?

5. Ilustre, com um fluxograma, o processo de projeto de análise de algoritmos e apresente uma pequena explicação sobre cada passo.
6. Indique como a estrutura de dados abstrata, Fila de Prioridade pode ser implementada com as seguintes estruturas de dados.
 - (a) Um arranjo (*array*) não ordenado.
 - (b) Um arranjo (*array*) ordenado.
 - (c) Árvore de busca binária.
7. Como você implementaria um dicionário de tamanho pequeno, $n = 50$, sabendo que todos os elementos são distintos. Especifique a implementação de cada operação do tipo de dados abstrato Dicionário.
8. Para cada uma das seguintes operações, indique qual a estrutura de dados mais adequada.

- (a) Atender chamadas telefônicas em ordem de prioridade
- (b) Enviar uma sequência de pedidos a consumidores na ordem em que eles são recebidos.

9. Ao que se referem os termos *Complexidade de Tempo* e *Complexidade de Espaço*?
10. Defina os termos, eficiência de melhor caso, caso médio e pior caso.
11. Qual, ou quais os problemas de utilizar unidades de tempo, por exemplo, segundos para analisar o tempo de execução de algoritmos? Qual a estratégia mais adequada para esta tarefa?
12. Para cada uma das seguintes funções, indique quanto o valor da função aumenta se o tamanho do argumento aumentar 4 vezes.

- (a) $\log_2 n$
- (b) \sqrt{n}
- (c) n
- (d) n^2
- (e) n^3
- (f) 2^n

13. Eliminação Gaussiana é um algoritmo clássico para resolver um sistema de n equações lineares com n variáveis. O método requer aproximadamente $\frac{1}{3}n^3$ multiplicações que é a operação básica do algoritmo.

- (a) Quantas vezes mais devagar você espera que a resolução de um sistema de 1000 equações seja em relação a um sistema de 500.
- (b) Você está considerando comprar 1000 vezes mais rápido do que o seu atual. Por qual fator o novo computador irá aumentar o tamanho dos sistemas resolvíveis no antigo dada a mesma quantidade de tempo?

14. Descreva as notações O , Ω e Θ .

15. Prove o seguinte teorema:

TEOREMA: Se $t_1(n) \in O(g_1(n))$ e $t_2(n) \in O(g_2(n))$ então $t_1(n) + t_2(n) \in O(\max\{g_1(n), g_2(n)\})$

(OBS: Afirmações análogas são verdadeiras para Ω e Θ .)

16. Utilize limites para comparar as seguintes ordens de crescimento:

- (a) $\frac{1}{2}n(n-1)$ e n^2
- (b) $\log_2 n$ e \sqrt{n}
- (c) $n!$ e 2^n

17. Utilize as definições informais de O , Ω e Θ para determinar quais das afirmações abaixo são verdadeiras e quais são falsas.

- (a) $n(n+1)/2 \in O(n^3)$
- (b) $n(n+1)/2 \in \Theta(n^3)$
- (c) $n(n+1)/2 \in O(n^2)$
- (d) $n(n+1)/2 \in \Omega(n)$

18. Prove que todo polinômio de grau k , $p(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + a_{k-2} n^{k-2} \dots + a_0$ com $a_i > 0$, pertence a $\Theta(n^k)$. (Dica? Você pode provar esta afirmação utilizando limites.)
19. Prove que funções exponenciais, a^n , têm diferentes ordens de crescimento para diferentes valores da base $a > 0$. (Analise o limite, $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_1^n}{a_2^n}$.)
20. Considere os três algoritmos abaixo:

```
ALGORITHM  Mystery( $n$ )
//Input: A nonnegative integer  $n$ 
 $S \leftarrow 0$ 
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do
     $S \leftarrow S + i * i$ 
return  $S$ 
```

Figure 1: Algoritmo 1

```
ALGORITHM  Secret( $A[0..n-1]$ )
//Input: An array  $A[0..n-1]$  of  $n$  real numbers
 $minval \leftarrow A[0]$ ;  $maxval \leftarrow A[0]$ 
for  $i \leftarrow 1$  to  $n-1$  do
    if  $A[i] < minval$ 
         $minval \leftarrow A[i]$ 
    if  $A[i] > maxval$ 
         $maxval \leftarrow A[i]$ 
return  $maxval - minval$ 
```

Figure 2: Algoritmo 2

```
ALGORITHM  Enigma( $A[0..n-1, 0..n-1]$ )
//Input: A matrix  $A[0..n-1, 0..n-1]$  of real numbers
for  $i \leftarrow 0$  to  $n-2$  do
    for  $j \leftarrow i+1$  to  $n-1$  do
        if  $A[i, j] \neq A[j, i]$ 
            return false
return true
```

Figure 3: Algoritmo 3

Para cada algoritmo responda:

- O que este algoritmo computa?
 - Qual a operação básica deste algoritmo?
 - Quantas vezes esta operação básica é executada?
 - Qual a classe deste algoritmo em relação à eficiência?
 - Sugira alguma melhora ou um novo algoritmo melhor e indique a classe desta sugestão. Se você não conseguir, tente provar que, de fato, a melhora não pode ser feita.
21. Resolva as seguintes relações de recorrência:
- $x(n) = x(n-1) + 5$ para $n > 1$, $x(1) = 0$

- (b) $x(n) = 3x(n-1)$ para $n > 1$, $x(1) = 4$
 - (c) $x(n) = x(n-1) + n$ para $n > 0$, $x(0) = 0$
 - (d) $x(n) = x(n/2) + n$ para $n > 1$, $x(1) = 1$ (resolver para $n = 2^k$)
 - (e) $x(n) = x(n/3) + 1$ para $n > 1$, $x(1) = 1$ (resolver para $n = 3^k$)
22. Projete um algoritmo para computar 2^n para qualquer inteiro não negativo, n , baseado na fórmula $2^n = 2^{n-1} + 2^{n-1}$.
- (a) Apresente a relação de recorrência para o número de adições feitas pelo algoritmo e resolva a relação.
 - (b) Desenhe a árvore de chamadas recursivas para este algoritmo e conte o número de chamadas feita pelo algoritmo.
 - (c) Este é um bom algoritmo para resolver este problema.
23. Considere o seguinte algoritmo recursivo.

ALGORITHM *Riddle*($A[0..n-1]$)
 //Input: An array $A[0..n-1]$ of real numbers
if $n = 1$ **return** $A[0]$
else $temp \leftarrow Riddle(A[0..n-2])$
 if $temp \leq A[n-1]$ **return** $temp$
 else return $A[n-1]$

- (a) O que este algoritmo faz?
 - (b) Apresente a relação de recorrência para a operação básica do algoritmo, conte o número de operações, resolva a relação.
24. Quais são os limites da análise matemática de algoritmos? Qual a alternativa?
25. Resuma o processo de análise empírica de algoritmos, descrito na seção 2.6 do Capítulo 2 do livro *Introduction to the Design and Analysis of Algorithms (3rd Edition)* - Anany Levitin.
26. Considere o algoritmo abaixo que verifica se um grafo, definido por sua matriz de adjacência é completo.

ALGORITHM *GraphComplete*($A[0..n-1, 0..n-1]$)
 //Input: Adjacency matrix $A[0..n-1, 0..n-1]$ of an undirected graph G
 //Output: 1 (true) if G is complete and 0 (false) otherwise
if $n = 1$ **return** 1 //one-vertex graph is complete by definition
else
 if not *GraphComplete*($A[0..n-2, 0..n-2]$) **return** 0
 else for $j \leftarrow 0$ **to** $n-2$ **do**
 if $A[n-1, j] = 0$ **return** 0
 return 1

Qual é classe de eficiência deste algoritmo no pior caso?