

## Lista de exercícios 1

### Projeto e análise de algoritmos

1. Suponha um algoritmo A e um algoritmo B com funções de complexidade de tempo  $a(n) = n^2 - n + 549$  e  $b(n) = 49n + 49$ , respectivamente. Determine quais são os valores de  $n$  pertencentes ao conjunto dos números naturais para os quais A leva menos tempo para executar do que B.
2. Suponha que  $n$  mede o tamanho das instâncias de um certo problema. A documentação de um algoritmo para o problema diz que o algoritmo consome  $10^3n + 10^6$  unidades de tempo no melhor caso e  $2n^2/10$  unidades de tempo no pior caso. Isso faz sentido?
3. Suponha que um algoritmo para um certo problema consome  $O(n^2)$  unidades de tempo, sendo  $n$  o tamanho de uma instância. Alguém diz ter um outro algoritmo para o mesmo problema que consome apenas  $\Omega(n)$  unidades de tempo. Devo ficar impressionado?
4. O que significa dizer que um algoritmo executa em tempo proporcional a  $n$ ?
5. Sejam duas funções não negativas  $f(n)$  e  $g(n)$ . Mostre que  $\max(f(n), g(n)) = \Theta(f(n) + g(n))$ .
6. Explique por que a seguinte afirmação não faz sentido: o algoritmo A consome pelo menos  $O(n^2)$  unidades de tempo.
7. O algoritmo abaixo recebe um vetor  $P[1..n]$  com  $n \geq 0$  e devolve um vetor  $X[0..n]$ . Ao receber argumentos  $P$  e  $i$ , a função Teste devolve 1 ou 0 e consome  $O(i)$  unidades de tempo para dar a resposta. Calcule detalhadamente o consumo de tempo do Algoritmo no pior e no melhor casos.

Algoritmo (P, n)

- 1 para  $k$  crescendo de 0 até  $n$
  - 2     $i := k$
  - 3    enquanto  $i \geq 1$  e Teste (P, i) = 0
  - 4        $i := i - 1$
  - 5     $X[k] := i$
  - 6 devolva  $X$
8. Determine a complexidade assintótica dos laços apresentados a seguir, no pior caso (notação  $O$ ).
- a)
    1.  $c \leftarrow 1$
    2. para ( $i = 0$ ;  $i \leq n$ ;  $i++$ ) faça
    3.    imprime( $c$ )
    4.     $c \leftarrow c + 1$
  - b)
    1.  $c \leftarrow 1$
    2. para ( $i = 1$ ;  $i \leq n$ ;  $i++$ ) faça
    3.    para ( $j = 1$ ;  $j \leq n$ ;  $j = j + i$ ) faça
    4.       imprime( $c$ )
    5.        $c \leftarrow c + 1$

9. Escreva um algoritmo que calcule a soma dos primeiros  $n$  números inteiros  $1 + 2 + 3 + \dots + n$ . Encontre o invariante de laço e prove que ele está correto.
10. Escreva um algoritmo de busca linear para encontrar um elemento em uma lista. Prove, por invariante de laço, que o algoritmo está correto.
11. Escreva um algoritmo que calcula o fatorial de um número. Prove, por invariante de laço, que o algoritmo está correto.
12. São dados  $2n$  números distintos distribuídos em dois arranjos com  $n$  elementos  $A$  e  $B$  ordenados de maneira tal que  $A[1] > A[2] > A[3] > \dots > A[n]$  e  $B[1] > B[2] > B[3] > \dots > B[n]$ . O problema é achar o  $n$ -ésimo maior número dentre estes  $2n$  elementos.
  - a. Obtenha um limite inferior para o número de comparações necessárias para resolver este problema.
  - b. Apresente um algoritmo cuja complexidade no pior caso seja igual ao valor obtido na letra a), ou seja, um algoritmo ótimo.
13. Considere o problema de inserir um novo elemento em um conjunto ordenado  $A[1] > A[2] > A[3] > \dots > A[n]$ .
  - a. Apresente um limite inferior para essa classe de problemas.
  - b. Apresente uma prova informal para o limite inferior.
  - c. Apresente um algoritmo para resolver o problema desta questão. O seu algoritmo é ótimo?
14. Dada uma lista ordenada de  $n$  elementos de valor inteiro, o problema de unificação de lista consiste em realizar seguidamente a operação de remover os dois elementos de menor valor da lista e inserir um novo elemento com valor igual à soma dos dois primeiros. A cada operação a lista passa a ter um elemento a menos. A unificação termina quando restar somente um elemento na lista.
  - a. Apresente um algoritmo que realiza a unificação da lista em tempo  $O(n)$ .
  - b. É possível realizar a unificação da lista em tempo sublinear? Justifique a sua resposta.
  - c. Qual o limite inferior para o problema da unificação?
15. Exiba três pares  $(c, n_0)$  tais que  $100n^2 \leq c \frac{1}{100} n^3$  para todo  $n \geq n_0$ .
16. Seja  $f$  a função definida por  $f(n) = 3n^2 + 7n - 8$  para todo inteiro não-negativo  $n$ . Mostre que  $f(n) = O(n^2)$ .
17. Mostre que  $100n = O(2n)$ , que  $n + 100 = O(n)$ , e que  $100n = O(2n^2 + n)$ .
18. Prove que  $n^2 + 999n + 9999 = O(n^2)$ .
19. É verdade que  $\lg n^{10} = O(\lg n)$ ?
20. Escreva uma versão recursiva do algoritmo de ordenação por seleção. O algoritmo deve rearranjar em ordem crescente qualquer vetor dado  $A[p \dots r]$ .
21. Desenvolva um algoritmo iterativo de complexidade de tempo  $\Theta(n)$  que recebe um vetor  $v$  com  $n$  inteiros e, utilizando espaço adicional constante, coloca os números pares no começo (lado esquerdo) do vetor e os números ímpares no fim (lado direito), devolvendo o índice do primeiro número ímpar, ou  $n + 1$  se todos os números do vetor forem pares. Aplique análise assintótica para mostrar que a complexidade da sua solução é de fato linear.
22. Escreva o pseudocódigo para um algoritmo de divisão e conquista SOMA-MATRIZES-RECURSIVO que some duas matrizes  $n \times n$   $A$  e  $B$  particionando cada uma delas em quatro submatrizes  $n/2 \times n/2$  e, então, somando recursivamente os pares

correspondentes de submatrizes. Suponha que o particionamento de matrizes use cálculos de índice com tempo  $\Theta(1)$ . Escreva uma recorrência para o tempo de execução do pior caso de SOMA-MATRIZES-RECURSIVO e resolva sua recorrência. O que acontece se você usar a cópia com tempo  $\Theta(n^2)$  para implementar o particionamento em vez de cálculos de índice? (Consulte o livro do Cormen 4ª edição seção 4.1 para mais informações).

23. Resolva as recorrências abaixo usando o método iterativo (assuma que  $T(1) = 1$ ).
- $T(n) = T(n - 1) + 3$
  - $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + 3$
  - $T(n) = T(n - 1) + 2n$
  - $T(n) = T(n - 1) + 3n + 1$
24. Use o método da substituição para mostrar que cada uma das seguintes recorrências definida sobre valores reais tem a solução assintótica especificada.
- $T(n) = T(n - 1) + n$  tem solução  $T(n) = O(n^2)$ .
  - $T(n) = T(n/2) + \Theta(1)$  tem solução  $T(n) = O(\lg n)$ .
  - $T(n) = 2T(n/2) + n$  tem solução  $T(n) = \Theta(n \lg n)$ .
  - $T(n) = 2T(n/2 + 17) + n$  tem solução  $T(n) = O(n \lg n)$ .
  - $T(n) = 2T(n/3) + \Theta(n)$  tem solução  $T(n) = \Theta(n)$ .
  - $T(n) = 4T(n/2) + \Theta(n)$  tem solução  $T(n) = \Theta(n^2)$ .
25. Para cada uma das recorrências a seguir, esboce sua árvore de recursão e escolha um bom limite assintótico superior em sua solução. Depois, use o método da substituição para verificar sua resposta.
- $T(n) = T(n/2) + n^3$ .
  - $T(n) = 4T(n/3) + n$ .
  - $T(n) = 4T(n/2) + n$ .
  - $T(n) = 3T(n - 1) + 1$ .
26. Resolva as recorrências abaixo usando o método mestre.
- $T(n) = T\left(\frac{2n}{3}\right) + n^2$
  - $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + 1$
  - $T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n)$
  - $T(n) = 3T\left(\frac{n}{3}\right) + n$
  - $T(n) = 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3$