Universidade Federal do Ceará - Campus Quixadá QXD0010 - Estrutura de Dados - 2022.2 Prof. Atílio Gomes

# Noções de Análise de Algoritmos

1. Considere o seguinte Algoritmo 1 que apresenta a função SOMA-MATRIZES, que calcula a matriz quadrada C de dimensão  $n \times n$  que é a soma de duas matrizes A e B ambas de mesma dimensão  $n \times n$ . Determine a função f(n) que dá o número de passos que esse algoritmo executa em função do parâmetro n. Qual a complexidade deste algoritmo? Justifique a sua resposta?

### Algoritmo 1 Soma de duas matrizes quadradas

```
1: Função Soma-Matrizes(int *A, int *B, int *C, int n)
2: para i \leftarrow 0 até n-1 faça
3: para j \leftarrow 0 até n-1 faça
4: C[i][j] \leftarrow A[i][j] + B[i][j]
5: end para
6: end para
7: Retorne C
8: end Função
```

2. Considere o Algoritmo 2 que multiplica duas matrizes quadradas A e B. Determine a função f(n) que dá o número de passos que esse algoritmo executa em função do parâmetro n. Qual a complexidade deste algoritmo? Justifique a sua resposta?

## Algoritmo 2 Multiplicação de duas matrizes quadradas

```
1: Função MULTIPLICA-MATRIZES(int *A, int *B, int *C, int n)
2:
       para i \leftarrow 0 até n-1 faça
           para j \leftarrow 0 até n-1 faça
3:
               C[i][j] \leftarrow 0
4:
               para i \leftarrow 0 até n-1 faça
5:
                   C[i][j] \leftarrow C[i][j] + A[i][j] \times B[i][j]
6:
               end para
 7:
           end para
8:
9:
       end para
10:
       Retorne C
11: end Função
```

- 3. Sejam as funções de complexidade  $a(n) = n^2 n + 549$  e b(n) = 49n + 49 referentes a certos algoritmos A e B, respectivamente. Para que valores de n é melhor aplicar o Algoritmo A?
- 4. O que é a complexidade de pior caso de uma algoritmo? E o que é a complexidade de melhor caso? Qual a diferença entre elas?

- 5. Faça um algoritmo que verifique se os elementos de um vetor estão ordenados de forma ascendente. Qual a complexidade de pior caso e melhor caso do seu algoritmo? Justifique suas respostas.
- 6. Para cada uma das afirmações abaixo, justifique formalmente (usando definições, manipulações algébricas e implicações) se for verdade ou dê um contraexemplo se for falso.
  - (a) 3n = O(n)
  - (b)  $2n^2 n = O(n^2)$
  - (c)  $\log 8n = O(\log 2n)$
  - (d)  $2^{n+1} = O(2^n)$
  - (e) Se f(n) = 17, então f(n) = O(1)
  - (f) Se  $f(n) = 3n^2 n + 4$ , então  $f(n) = O(n^2)$
- 7. O que significa dizer que um algoritmo executa em tempo proporcional a n?
- 8. Por muitas vezes damos atenção apenas à análise do pior caso dos algoritmos. Explique o porquê.
- 9. Qual algoritmo você prefere: um algoritmo que requer  $n^5$  passos ou um que requer  $2^n$  passos? Justifique sua resposta.
- 10. O que significa dizer que g(n) é O(f(n))?
- 11. Seja V um vetor composto por n inteiros distintos. Escreva um algoritmo de complexidade  $O(n^2)$  que ordene os elementos do vetor em ordem crescente. Prove que seu algoritmo tem a complexidade exigida.
- 12. Nos casos a seguir proponha g(n) e h(n) tal que f(n) = O(g(n)). Encontre também constantes positivas m e c válidas conforme definições:
  - (a)  $f(n) = 3n^2 + 2n$
  - (b)  $f(n) = \log_2(n^2) + 11$
  - (c)  $f(n) = nlog_2(n+1)$
  - (d)  $f(n) = 3^{2n} + 5^n$
- 13. A sequencia de Fibonacci é uma sequência de elementos  $f_0, f_1, \ldots, f_n$ , definida do seguinte modo:

$$f_j = \begin{cases} j, & \text{se } 0 \le n \le 1; \\ f_{j-1} + f_{j-2}, & \text{se } j > 1. \end{cases}$$

Elaborar um algoritmo, não recursivo, para determinar o elemento  $f_n$  da sequência, cuja complexidade seja linear em n e prove este fato.

14. Considere a seguinte sequencia de elementos  $g_1, \ldots, g_n$  para um dado valor de k.

$$g_j = \begin{cases} j-1, & \text{se } 1 \le j \le k; \\ g_{j-1} + g_{j-2}, & \text{se } j > k. \end{cases}$$

Elaborar um algoritmo para determinar o elemento  $g_n$  da sequencia, cuja complexidade seja O(n).

15. Determine a complexidade de pior caso dos algoritmos a seguir:

#### Algoritmo 3 Função F

```
1: Função F(int L[], int n)
        s \leftarrow 0
2:
        para i \leftarrow 0 até n-2 faça
3:
4:
            para j \leftarrow i + 1 até n - 1 faça
5:
               if L[i] > L[j] then
                    s \leftarrow s + 1
6:
               fim if
7:
            fim para
8:
9:
        fim para
        retorne s
10:
11: fim Função
```

#### Algoritmo 4 Função G

```
1: Função G(int n)
2: k \leftarrow 0
3: enquanto n > 0 faça
4: n \leftarrow n/2
5: k \leftarrow k + 1
6: fim enquanto
7: retorne k
8: fim Função
```

#### Algoritmo 5 Função H

```
1: Função H(int L[], int n)
       if n > 1 then
2:
           x \leftarrow H(L, n-1)
3:
          if x > L[n] then
4:
              retorne x
5:
           else
6:
              retorne L[n]
7:
           fim if
8:
       else if n == 1 then
9:
10:
          retorne L[1]
11:
       fim if
12: fim Função
```

- 16. Mostrar que o algoritmo da Torre de Hanoi, visto em sala, requer exatamente  $2^n 1$  movimentos de disco para terminar.
- 17. Considere a seguinte generalização do problema Torre de Hanói. O problema agora consiste em n discos de tamanhos distintos e quatro pinos, respectivamente, o de origem, o de destino e dois pinos de trabalho (auxiliares). De resto, o problema é como no caso de três pinos. Isto é, de início, os discos se encontram todos no pino de origem, em ordem decrescente de tamanho, de baixo para cima. O objetivo é empilhar todos os discos no pino-destino, satisfazendo às condições:
  - (i) apenas um disco pode ser movido de cada vez;
  - (ii) qualquer disco não pode ser jamais colocado sobre outro de tamanho menor.

Elaborar um algoritmo para resolver essa generalização. Determinar o número de movimentos de disco efetuados.

