

## Projeto e Análise de Algoritmos

### Exercícios: Equação de Recorrência e Análise Assintótica

1. Uma pessoa sobe uma escada composta de  $n$  degraus, com passos que podem alcançar entre 1 e  $k \leq n$  degraus. Escrever equações de recorrência que permitem determinar o número de modos distintos da pessoa subir a escada.

$T_k(n) = n^2$  modos distintos de subir a escada de  $n$  degraus com passos de tamanho 1 até  $k$ .

Para  $k \leq n$ , se for dado um passo de tamanho 1, teremos que calcular o número de modos distintos para subir os  $n-1$  degraus restantes. Se for dado um passo de tamanho 2, teremos que calcular o número de modos distintos para subir os  $n-2$  degraus restantes. E assim por diante, até  $k$ . Assim, temos:

$$T_k(n) = T_k(n-1) + T_k(n-2) + \dots + T_k(n-k)$$

Para  $k=n$ , segue-se a mesma lógica, porém, até  $n-1$  e soma-se 1 para contabilizar a possibilidade de dar um passo de tamanho  $k$ . Logo:

$$T_k(n) = T_k(n-1) + T_k(n-2) + \dots + T_k(1) + 1$$

Quando houver apenas um degrau, haverá apenas uma possibilidade:

$$T_k(1) = 1$$

Caso ocorra  $k \geq n$ , considera-se  $k = n$ .

Assim, temos a seguinte equação de recorrência:

$$T_k(n) = \begin{cases} \sum_{i=1}^k T_k(n-i), & \text{se } k < n \\ (\sum_{i=1}^{k-1} T_k(n-i)) + 1, & \text{se } k \geq n \\ 1 & \text{se } n=1 \end{cases}$$

2. Prove as seguintes afirmações sobre notação assintótica:

- $n^3/100 - 25n^2 - 100n + 7$  é  $\Omega(n^2)$  e  $\Theta(n^3)$ 
  - $n^3/100 - 25n^2 - 100n + 7 \geq \Omega(n^2)$
  - $n^3/100 - 25n^2 - 100n^2 \geq \Omega(n^2)$
  - $n^3/100 - 125n^2 \geq \Omega(n^2)$
  - $n^3/100 - 12500n^2/100 \geq \Omega(n^2)$
  - $2n^3/200 - 25000n^2/200 \geq \Omega(n^2)$
  - $2n^3/200 - (n * n^2)/200 \geq \Omega(n^2)$
  - $2n^3/200 - (n^3)/200 \geq \Omega(n^2)$
  - $n^3/200 \geq \Omega(n^2)$
  - Assim, temos:  $n'_0 \geq 25000$  e  $c_1 = 1/200$
  - $n^3/100 - 25n^2 - 100n + 7 \leq \Theta(n^3)$
  - $n^3/100 \leq O(n^3)$
  - Assim, temos:  $n''_0 = 1$  e  $c_2 = 1/100$
  - Portanto, para ser válido, devemos ter:
    - $n_0 \geq 25000$
    - $c_1 = 1/200$
    - $c_2 = 1/100$
- $77n^3 - 13n^2 + 29n - 5$  é  $O(n^4)$  e  $\Omega(n^3)$ 
  - $77n^3 - 13n^2 + 29n - 5 \leq O(n^4)$
  - $77n^3 + 29n^3 \leq O(n^4)$
  - $106n^3 \leq O(n^4)$
  - $n * n^3 \leq O(n^4)$
  - $n^4 \leq O(n^4)$
  - Assim, temos:  $n'_0 \geq 106$  e  $c_1 = 1$
  - $77n^3 - 13n^2 + 29n - 5 \geq O(n^3)$
  - $77n^3 - 13n^2 - 5n^2 \geq O(n^3)$
  - $77n^3 - 18n^2 \geq O(n^3)$
  - $77n^3 - n * n^2 \geq O(n^3)$
  - $77n^3 - n^3 \geq O(n^3)$
  - $76n^3 \geq O(n^3)$
  - Assim, temos:  $n''_0 \geq 18$  e  $c_2 = 76$
  - Portanto, para ser válido, devemos ter:
    - $n_0 \geq 106$
    - $c_1 = 1$
    - $c_2 = 76$

- $34n \log_7 n^2 + 13n$  é  $\Omega(n)$  e  $O(n^2)$ 
  - $34n \log_7 n^2 + 13n \geq \Omega(n)$   
 $13n \geq O(n^2)$   
Assim, temos:  $n'_0 = 1$  e  $c_1 = 13$
  - $34n \log_7 n^2 + 13n \leq O(n^2)$   
 $34n * 2 \log_7 n + 13n \leq O(n^2)$   
 $34n * 2 \log_7 7 + 13n \leq O(n^2)$   
 $34n * 2 * 1 + 13n \leq O(n^2)$   
 $34n * 2 + 13n \leq O(n^2)$   
 $68n \leq O(n^2)$   
 $81n \leq O(n^2)$   
 $81n^2 \leq O(n^2)$   
Assim, temos  $n''_0 = 7$  e  $c_2 = 81$
  - Portanto, devemos ter:  
 $n_0 = 7$   
 $c_1 = 13$   
 $c_2 = 81$