

Complexidade de Algoritmos

Lista de Exercícios 5

Vinícius Takeo Friedrich Kuwaki

14 de Março de 2020

1 Recorrência

$$\begin{aligned}
 T(n) &= 3T(n/2) + n \\
 T(1) &= 1 \\
 \\
 T(n) &= 3T(n/2) + n \\
 3T(n/2) &= 3^2T(n/2^2) + 3(n/2) \\
 3^2T(n/2^2) &= 3^3T(n/2^3) + 3^2(n/2^2) \\
 &\vdots \\
 T(n) &= 3^k T(1) + \sum_{i=0}^{k-1} 3^i (n/2^i) \\
 T(n) &= 3^k T(1) + \sum_{i=0}^{k-1} \frac{3^i n}{2^i} \\
 T(n) &= 3^k T(1) + n \sum_{i=0}^{k-1} \left(\frac{3}{2}\right)^i \\
 T(n) &= 3^k T(1) + n \left[\frac{1 - (3/2)^k}{1 - (3/2)} \right] \\
 T(n) &= 3^k T(1) + n \left[\frac{1 - (3/2)^k}{-1/2} \right] \\
 T(n) &= 3^k T(1) + n (-2 + 2 \cdot (3/2)^k) \\
 T(n) &= 3^k - 2n + 2n \cdot \left(\frac{3}{2}\right)^k \\
 T(n) &= 3^{\log_2 n} - 2n + 2n \cdot \left(\frac{3}{2}\right)^{\log_2 n} \\
 T(n) &= n^{\log_2 3} - 2n + 2n \cdot n^{\log_2 \frac{3}{2}} \\
 T(n) &= n^{\log_2 3} - 2n + 2n \cdot (n^{\log_2 3} - 1) \\
 T(n) &= n^{\log_2 3} - 2n + 2n \cdot \frac{n^{\log_2 3}}{n} \\
 T(n) &= n^{\log_2 3} - 2n + 2n^{\log_2 3} \\
 T(n) &= 3n^{\log_2 3} - 2n \Rightarrow O(n^{\log_2 3}) \approx O(n^{1.58})
 \end{aligned}$$

$1 - \frac{3}{2} = \frac{2-3}{2}$
 $\frac{n}{2^k} = 1 \Rightarrow k = \log_2 n$
 $\frac{n}{2^k} = 1 \Rightarrow k = \log_2 n$

Figura 1: Resolução da Recorrência

2 Multiplicação de 15x10

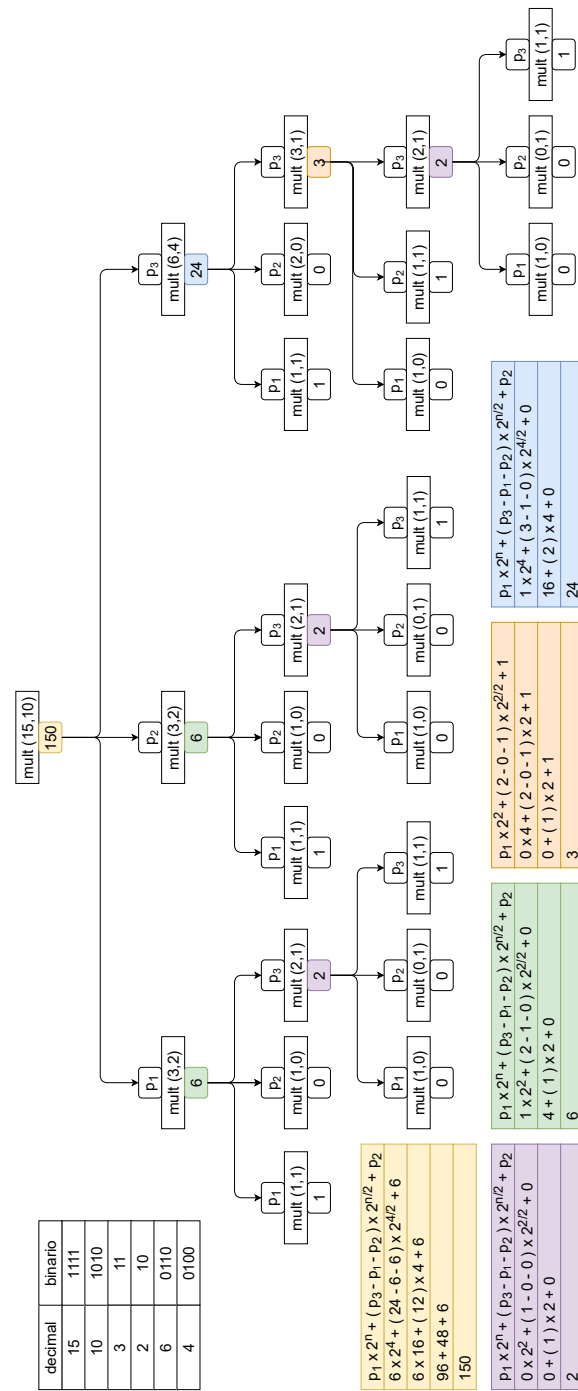


Figura 2: Multiplicação de 15 por 10.