## Exercício 4 Alunos: Lucas Meneghelli Pereira e Vinicius Gasparini

Para este exercício foi desenvolvido um algoritmo recursivo. As chamadas recursivas podem ser descritas da seguinte forma

$$T(n) = 2T(\frac{n}{2}) + O(1)$$

$$T(\frac{n}{2}) = 2T(\frac{n}{4}) + O(1)$$

$$\vdots$$

$$T(\frac{n}{2^{k-1}}) = 2T(\frac{n}{2^k}) + O(1)$$

$$T(\frac{n}{2^k}) = O(1), \frac{n}{2^k} = 1$$

Portanto, a complexidade assintótica é descrita por

$$\frac{n}{2^k} = 1$$

$$n = 2^k$$

$$\log_2(n) = k$$

$$O(k)$$