

1 - Aplique o método da substituição para encontrar a fórmula fechada da equação recorrente abaixo.

$$T(n) = \begin{cases} a, n=1 \\ 4T(n-1) + a, n>1 \end{cases}$$

Dica:

$$a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + 4a + a = a \cdot (4^k - 1 / 3)$$

Resposta:

$$T(n) = 4T(n-1) + a$$

$$T(n-1) = 4T(n-2) + a$$

$$T(n-2) = 4T(n-3) + a$$

$$T(n-3) = 4T(n-4) + a$$

4. Técnica backward substitution:

$$T(n) = 4T(n-1) + a \Rightarrow 4^1T(n-1) + a$$

$$T(n) = 4(4T(n-2) + a) + a \Rightarrow 4^2T(n-2) + 4a + a$$

$$T(n) = 16(4T(n-3) + a) + 4a + a \Rightarrow 4^3T(n-3) + 16a + 4a + a$$

$$T(n) = 64(4T(n-4) + a) + 16a + 4a + a \Rightarrow 4^4 + 64a + 16a + 4a + a$$

5. Generalização:

$$4^{k*}T(n-k) + a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + a \cdot 4^3 + a \cdot 4^2 + a \cdot 4^1 + a \cdot 4^0$$

6. Assume-se que $n - k = 1$, logo, $k = n - 1$.

$$T(n) = 4^{k*}T(n-k) + a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + a \cdot 4^3 + a \cdot 4^2 + a \cdot 4^1 + a \cdot 4^0$$

$$T(n) = 4^{k*}T(n - (n-1)) + a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + a \cdot 4^3 + a \cdot 4^2 + a \cdot 4^1 + a \cdot 4^0$$

$$T(n) = 4^{k*}T(1) + a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + a \cdot 4^3 + a \cdot 4^2 + a \cdot 4^1 + a \cdot 4^0$$

$$T(n) = 4^{k*}a + a \cdot 4^{k-1} + a \cdot 4^{k-2} + a \cdot 4^{k-3} + \dots + a \cdot 4^3 + a \cdot 4^2 + a \cdot 4^1 + a \cdot 4^0$$

$$T(n) = a \cdot (4^k) + a \cdot ((4^k - 1) / 3)$$

$$T(n) = a \cdot (4^{n-1}) + a \cdot (((4^{n-1}) - 1) / 3)$$

$$T(n) = a \cdot (4^n / 4^1) + a \cdot (((4^n / 4^1) - 1) / 3)$$

2 -Aplique o método da substituição para encontrar a fórmula fechada da equação recorrente abaixo.

$$T(n) = \begin{cases} c, n \leq 1 \\ 2T(n/2) + dn, n > 1 \end{cases}$$

Dica:

$2^{\log_2(n)} = n$, onde $\log_2(n)$ corresponde a logaritmo de base 2.

Resposta:

Método da substituição:

$$\begin{aligned} T(n) &= 2T(n/2) + dn \\ &= 2(2T(n/4) + dn/2) + dn \\ &= 4T(n/4) + dn + dn \\ &= 4(2T(n/8) + dn/4) + 2dn \\ &= 8T(n/8) + dn + 2dn \\ &= 8T(n/8) + 3dn \end{aligned}$$

.

.

.

$$T(n) = 2^i T(n/2^i) + i(dn)$$

Sendo $i = \log n$ (base 2) (para eliminar a recorrência),

$$T(n) = 2^{\log(n)} T(n/2^{\log(n)}) + dn \cdot \log(n)$$

$$T(n) = 2^{\log(n)} T(n/n) + dn \cdot \log(n)$$

$$T(n) = n \cdot c + dn \cdot \log(n)$$

$$T(n) = dn \log(n) + cn$$

Então:

$$T(n) = O(n \log n)$$