

S16

▼ Materia

Diseño de algoritmos

📅 Fecha

September 18, 2023

+ Add a property

🗨 Add a comment...

Caso homogéneo con raíces diferentes

$$T(n) = \sum_{j=1}^k C_j x_j^n \quad x_i = \text{una raíz de multiplicidad } m$$

$$T(n) = \sum_{j=1}^m d_j n^{m-j} x_1^n$$

Caso no homogéneo

$$\sum_{j=1}^k a_j T(n-j) = \sum_{i=1}^s b_i^n P_i(n) \quad P_i(n) \text{ polinomio de grado } d_i$$

$$\left(\sum_{j=0}^k a_j x^{k-j}\right) \prod_i (x - b_i)^{d_i+1} = 0$$

Ejemplo

Cuando el argumento tiene una fracción en terminos de n significa que el factor va en terminos de una potencia (podemos deducir aa que potencia viendo al denominador)

$$T(n) = \frac{3}{2}T\left(\frac{n}{2}\right) - \frac{1}{2}T\left(\frac{n}{4}\right) - \frac{1}{n}$$

$$T(1) = 1 \quad y \quad T(2) = \frac{3}{2}$$

n es potencia de 2

Cambio de variable

$$n = 2^k \Rightarrow k = \log_2 n$$

$$T(2^k) = \frac{3}{2}T(2^{k-1}) - \frac{1}{2}T(2^{k-2}) - \frac{1}{2^k} \rightarrow \text{No homogéneo}$$

Cambio de variable

$$H(k) = T(2^k)$$

$$H(k) = \frac{3}{2}H(k-1) - \frac{1}{2}H(k-2) - \frac{1}{2^k}$$

$$H(k) - \frac{3}{2}H(k-1) + \frac{1}{2}H(k-2) = -\left(\frac{1}{2}\right)^k$$

Ecuacion no homogenea $H(k) - \frac{3}{2}H(k-1) + \frac{1}{2}H(k-2) = -\left(\frac{1}{2}\right)^k(1)$ con
 $d = 0, b = \frac{1}{2}$

$$\left(x^2 - \frac{3}{2}x + \frac{1}{2}\right)\left(x - \frac{1}{2}\right)^1 = 0$$

Soluciones

$$x_1 = \frac{1}{2}, x_2 = 1, x_3 = \frac{1}{2}$$

$$H(k) = C_1\left(\frac{1}{2}\right)^k + C_2k\left(\frac{1}{2}\right)^k + C_31^k = T(2^k)$$

Con $n = 2^k, k = \log n$

$$T(n) = \frac{C_1}{n} + C_2\frac{1}{n}\log n + C_3$$

$$T(4) = \frac{3}{2}T(2) - \frac{1}{2}T(1) - \frac{1}{4}$$

$$= \frac{4}{4} - \frac{2}{4} - \frac{1}{4}$$

$$= \frac{6}{4} = \frac{3}{2}$$

$$T(n) = 1 + \frac{\log n}{n} \in O(?)$$

$$T(1) = C_1 + \quad + C_3 = 1$$

$$T(2) = \frac{1}{2}C_1 + \frac{1}{2}C_2 + C_3 = \frac{3}{2}$$

$$T(4) = \frac{1}{4}C_1 + \frac{1}{2}C_2 + C_3 = \frac{6}{4}$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{T(n)}{1} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1 + \frac{\log n}{n}}{1} = \lim_{n \rightarrow \infty} 1 + \frac{\log n}{n}$$

$$= 1 + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log n}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n}}{1} = 1$$

Por lo tanto $T(n) = 1 + \frac{\log n}{n} \in O(1)$

Recurrencias no lineales

Es cualquier cosa que no se exprese en términos de n (de forma no lineal)

Lineales: $n^k T(n), n^k, \log n, f(n)$

No lineal: $T^a(n), f(T)$

Para resolverlas se puede realizar un cambio de variables que las logre expresar en términos de su ecuación homogénea o no homogénea

Ejemplo

$$T(n) = nT^3\left(\frac{n}{2}\right) \quad T(1) = \frac{1}{3}$$

Por $\frac{n}{2}$ sabemos que n es potencia de 2 por o tanto la expresión que nos conviene es $n = 2^k$

Sustituimos

$$T(2^k) = 2^k T^3(2^{k-1})$$

$$H(k) = T(2^k)$$

$$H(k) = 2^k H^3(k-1)$$

Aplicamos \log de ambos lados para eliminar los exponentes

$$\log H(k) = \log(2^k H^3(k-1))$$

Aplicamos propiedades de los logaritmos (

$$= \log 2^k + \log H^3(k-1)$$

$$= k + 3\log H(k-1)$$

Cambio de variable

$$U(k) = \log H(k)$$

$$U(k) = k + U(k-1)$$

$$U(k) - 3U(k-1) = k$$

$$T(n) - 3T(n-1) = n = b^n P(n)$$

$$b = 1, d = 1$$

Ecuación característica

$$(x - 3)(x - 1)^2 = 0 \quad \rightarrow \quad (\sum_{j=0}^k a_j x^{k-j})(x - b)^{d+1} = 0$$

$$\begin{aligned} \text{Por lo tanto } U(k) &= C_1 3^k + C_2 1^k + C_3 k 1^k \\ &= C_1 3^k + C_2 + C_3 k \end{aligned}$$

$$H(k) = 2^{U(k)}$$

$$H(k) = 2^{C_1 3^k + C_2 + C_3 k} \quad n = 2^k \quad \rightarrow k = \log n$$

$$T(n) = 2^{C_1 3^{\log n} + C_2 + C_3 \log n}$$

$$T(2) = 2^{T^3(1)} = 2^{\left(\frac{1}{9}\right)^3} = \frac{2}{9}$$

$$T(4) = 4^{T^3(2)} = 4^{\left(\frac{2}{9}\right)^3} = \frac{32}{19683}$$

$$T(1) = 2^{C_1 + C_2} = \frac{1}{3}$$

$$T(2) = 2^{3C_1 + C_2 + C_3} = \frac{2}{9}$$

$$T(4) = 2^{9C_1 + C_2 + 2C_3} = \frac{32}{19'683}$$

Para resolverlos aplicamos log de ambos lados

$$C_1 + C_2 = \log \frac{1}{3}$$

$$3C_1 + C_2 + C_3 = \log \frac{2}{9}$$

$$9C_1 + C_2 + 2C_3 = \log \frac{32}{19'683}$$