тык

• Рекуррентные соотношения (Recurrence relations)

Решить рекуррентное соотношение – найти закрытую (то есть нерекуррентную) форму-ЛУ

Ех. Арифметическая прогрессия

$$a_n = \begin{cases} a_0 = const & n = 0\\ a_{n-1} + d, & n > 0 \end{cases}$$

Решение: $a_n = a_0 + nd$ — анзац (Ansatz, догадка)

Проверка: $a_n = a_0 + nd = a_{n-1} + d = a_0 + (n-1)d + d = a_0 + nd$ -

• Метод характеристического уравнения

Рекуррентное соотношение $\stackrel{a_n \to r^n}{\leadsto}$ Характеристическое решение корни $\stackrel{магия}{\leadsto}$ Решение $\stackrel{\Pi}{\leadsto}$ Проверка

$$Ex. \ a_n = a_{n-1} + 6a_{n-2}$$

$$r^n - r^{n-1} - 6r^{n-2} = 0$$

$$r^{n-2}(r^2 - r - 6) = 0$$

$$r_{1,2} = -2, 3$$

Если
$$r_1 \neq r_2$$
, то $a_n = ar_1^n + br_2^n$ – общее решение

Если
$$r_1 = r_2 = r$$
, то $a_n = ar^n + bnr^n$

$$a_n = a(-2)^n + b(3)^n$$

Пусть
$$\begin{cases} a_0 = 1 = a + b \\ a_1 = 8 = -2a + 3b \end{cases}$$

$$-5a = 5 \Longrightarrow \begin{cases} a = -2a + 3b \\ a = -1 \\ b = 2 \end{cases} \Longrightarrow a_n = -(-2)^n + 2 \cdot 3^n$$

• Разделяй и властвуй (Divide-and-Conquer)
$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + \underbrace{\theta(n)}_{\text{работа рекурсии}}$$
работа разделения/слияния

• Основная теорема о рекуррентных соотношениях (Master Theorem)

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{h}\right) + f(n)$$

Из этого, $c_{crit} = \log_h a$

I случай: слияние < рекурсия

$$f(n) \in O(n^c)$$
, где $c < c_{crit} \Longrightarrow T(n) \in \Theta(n^{c_{crit}})$

$$f(n) \in O(n^c) \iff f(n) \in o(n^{c_{crit}})$$

II случай: слияние ≈ рекурсия

$$f(n) \in \Theta(n^{c_{crit}} \log^k n) \Longrightarrow T(n) \in \Theta(n^{c_{crit}} \log^{k+1} n)$$

Здесь $k \ge 0$. В общем случае см. википедию

III случай: слияние > рекурсия

$$f(n) \in \Omega(n^c)$$
, где $c > c_{crit} \Longrightarrow T(n) \in \Theta(f(n))$

• Метод Акра-Бацци (Akra-Bazzi method)

^{*}тык^{*}

$$T(n) = f(n) + \sum_{i=1}^k a_i T(b_i n + h_i(n)) \Longrightarrow T(n) \in \Theta\left(n^p \cdot \left(1 + \int_1^n \frac{f(x)}{x^{p+1}} dx\right)\right)$$
, где p – решение для $\sum_{i=1}^k a_i b_i^p = 1$ $\begin{cases} k = const \\ a_i > 0 \\ 0 < b_i < 1 \\ h_1(n) \in O\left(\frac{n}{\log^2 n}\right) \end{cases}$ – малые возмущения

$$Ex. \ T(n) = T\left(\left\lfloor\frac{n}{2}\right\rfloor\right) + T\left(\left\lceil\frac{n}{2}\right\rceil\right) + n - \text{асимптотика сортировки слиянием}$$

$$T(n) = T\left(\frac{n}{2} + O(1)\right) + T\left(\frac{n}{2} - O(1)\right) + \theta(n)$$
 Здесь $b_i = \frac{1}{2}, \quad h = \pm O(1) \in O\left(\frac{n}{\log^2 n}\right)$

Ex.
$$T(n) = T\left(\frac{3n}{4}\right) + T\left(\frac{n}{4}\right) + n$$

 $a_1 = 1, b_1 = \frac{3}{4}, a_2 = 1, b_2 = \frac{1}{4}, f(n) = n$
 $\left(\frac{3}{4}\right)^p + \left(\frac{1}{4}\right)^p = 1$
 $p = 1$
 $\int_1^n \frac{x}{x^{1+1}} dx = \int_1^n \frac{dx}{x} = \ln x \Big|_1^n = \ln n$
 $T(n) \in \Theta(n \cdot (1 + \ln n))$
 $T(n) \in \Theta(n \ln n)$

Powers powerpows coefficient a = 3a

• Решить рекуррентное соотношение $a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-1}$, где $a_0 = 1$, $a_1 = 3$ Используем производящие функции:

Используем производящие функции:
$$A(x) = \frac{1}{1-3x+2x^2} = \frac{1}{(1-x)(1-2x)} = \frac{-1}{1-x} + \frac{2}{1-2x} \to 2^{n+1}-1$$