

1. Рекуррентные соотношения:

а.

$$A[n] = A[n-1] + 1$$

$$A[1] = 3$$

$$A[n] - A[n-1] = 1$$

$$A[n-1] - A[n-2] = 1$$

...

$$A[2] - A[1] = 1$$

Значит, просуммировав все эти выражения, мы получим:

$$A[n] - A[1] = n-1 \Rightarrow A[n] = A[1] + n-1 = 3 + n-1 = n+2$$

$$A[1] = 1+2 = 3 - \text{верно.}$$

$$A[n] = (n-1)+2+1 = n+2. \text{ Верно!}$$

б.

$$A[n] = A[n-1] + n$$

$$A[0] = 2$$

$$A[n] - A[n-1] = n$$

$$A[n-1] - A[n-2] = n-1$$

...

$$A[2] - A[1] = 2$$

$$A[1] - A[0] = 1$$

Значит, просуммировав все эти выражения, мы получим:

$$A[n] - A[0] = 1 + 2 + 3 + \dots + n = n*(n+1)/2$$

$$A[n] = n*(n+1)/2 + 2$$

$$A[0] = 0*1/2 + 2 = 2 - \text{верно.}$$

$$A[n] = (n-1)*n/2 + 2 + n = (n+1)*n/2 + 2. \text{ Верно!}$$

с.

$$A[n] = 2*A[n-1] + 2$$

$$A[0] = 1$$

$$A[n] - 2*A[n-1] = 2$$

$$2*A[n-1] - 4*A[n-2] = 4$$

...

$$2^{(n-2)}*A[2] - 2^{(n-1)}*A[1] = 2^{(n-1)}$$

$$2^{(n-1)}*A[1] - 2^n*A[0] = 2^n$$

Значит, просуммировав все эти выражения, мы получим:

$$A[n] - 2^n * A[0] = 2 + 4 + 8 + \dots + 2^n = 2^{(n+1)} - 2 \Rightarrow A[n] = 2^n + 2^{(n+1)} - 2 = 3*2^n - 2$$

$$A[0] = 3*2^1 - 2 = 3 - 2 = 1 - \text{верно.}$$

$$A[n] = 2*A[n-1] + 2 = 2 * (3 * 2^{(n-1)} - 2) + 2 = 3 * 2^n - 2. \text{ Верно!}$$

d.

$$A[n] = 4 \cdot A[n-1] + 5 \cdot A[n-2]$$

$$A[0] = 1$$

$$A[1] = 17$$

Будем искать производящую функцию $G(z) = A[0] + z \cdot A[1] + z^2 \cdot A[2] + \dots$

Для этого умножим каждый из $A[k]$ на z^k

$$A[0] = 1 \cdot 1$$

$$A[1] = 17 \cdot z$$

...

$$A[k] = 4 \cdot A[k-1] \cdot z^k + 5 \cdot A[k-2] \cdot z^k$$

Теперь сложим все уравнения:

$$A[0] + A[1] \cdot z + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i \cdot A[i]) = 1 + 17z + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i \cdot 4A[i-1]) + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i \cdot 5A[i-2])$$

$$\sum_{i=0}^{\infty} (z^i \cdot A[i]) = 1 + 17z + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i \cdot 4A[i-1]) + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i \cdot 5A[i-2])$$

$$G(z) = 1 + 17z + 4z \cdot \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-1)}) \cdot A[i-1] + 5z^2 \cdot \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-2)}) \cdot A[i-2]$$

$$G(z) = 1 + 17z + 4z \cdot (\sum_{i=1}^{\infty} ((z^i \cdot A[i]) + A[0] - A[0])) + 5z^2 \cdot \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-2)} \cdot A[i-2])$$

$$G(z) = 1 + 13z + 4z \cdot \sum_{i=0}^{\infty} ((z^i \cdot A[i]) + A[0] - A[0]) + 5z^2 \cdot \sum_{i=0}^{\infty} (z^i \cdot A[i])$$

$$G(z) = 1 + 13z + 4z \cdot G(z) + 5z^2 \cdot G(z)$$

$$G(z) = \frac{13z + 1}{1 - 4z - 5z^2} = \frac{13z + 1}{(1 - 5z)(1 + z)} = \frac{3}{1 - 5z} - \frac{2}{1 + z}$$

$$\frac{3}{1 - 5z} = 3 \cdot \frac{1}{1 - 5z} = 3 \cdot \sum_{i=0}^{\infty} (5z)^i$$

$$\frac{2}{1 + z} = 2 \cdot \frac{1}{1 + z} = 2 \cdot \sum_{i=0}^{\infty} (-z)^i$$

$$\text{Значит } G(z) = 3 \cdot \sum_{i=0}^{\infty} (5z)^i - 2 \cdot \sum_{i=0}^{\infty} (-z)^i = \sum_{i=0}^{\infty} z^i \cdot (3 \cdot 5^i - 2 \cdot (-1)^i)$$

$$\text{Также } G(z) = \sum_{i=0}^{\infty} z^i \cdot A[i]$$

$$\text{Значит } A[n] = 3 \cdot 5^n - 2 \cdot (-1)^n$$

$$A[0] = 3 - 2 = 1 - \text{верно.}$$

$$A[1] = 3 \cdot 5 - 2 \cdot (-1) = 15 + 2 = 17 - \text{верно.}$$

$$\begin{aligned} A[n] &= 4 \cdot A[n-1] + 5 \cdot A[n-2] = 12 \cdot 5^{n-1} - 8 \cdot (-1)^{n-1} + 15 \cdot 5^{n-2} - 10 \cdot (-1)^{n-2} = \\ &= (5^{n-2}) \cdot (60 + 15) + ((-1)^{n-2}) \cdot (8 - 10) = 5^{n-2} \cdot 75 + (-1)^{n-2} \cdot (-2) = \\ &= 3 \cdot 5^n - 2 \cdot (-1)^n. \text{ Верно!} \end{aligned}$$

е.

$$A[n] = 6 * A[n-1] - 9 * A[n-2]$$

$$A[0] = 2$$

$$A[1] = 3$$

Будем искать производящую функцию $G(z) = A[0] + z * A[1] + z^2 * A[2] + \dots$

Для этого умножим каждый из $A[k]$ на z^k

$$A[0] = 2 * 1$$

$$A[1] = 3 * z$$

...

$$A[k] = 6 * A[k-1] * z^k - 9 * A[k-2] * z^k$$

Теперь сложим все уравнения:

$$A[0] + A[1] * z + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i) * A[i] = 2 + 3z + \sum_{i=2}^{\infty} (z^i) * 6A[i-1] - \sum_{i=2}^{\infty} (z^i) * 9A[i-2]$$

$$G(z) = 2 + 3z + 6z * \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-1)}) * A[i-1] - 9z^2 * \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-2)}) * A[i-2]$$

$$G(z) = 2 + 3z + 6z * (\sum_{i=1}^{\infty} ((z^i) * A[i]) + A[0] - A[0]) - 9z^2 * \sum_{i=2}^{\infty} (z^{(i-2)}) * A[i-2]$$

$$G(z) = 2 - 9z + 6z * \sum_{i=0}^{\infty} ((z^i) * A[i]) - 9z^2 * \sum_{i=0}^{\infty} (z^i * A[i])$$

$$G(z) = 2 - 9z + 6z * G(z) - 9z^2 * G(z)$$

$$G(z) = \frac{2 - 9z}{1 - 6z + 9z^2} = \frac{2 - 9z}{(1 - 3z)^2} = \frac{3}{1 - 3z} - \frac{1}{(1 - 3z)^2}$$

$$\frac{3}{1 - 3z} = 3 * \frac{1}{1 - 3z} = 3 * \sum_{i=0}^{\infty} (3z)^i$$

$$\frac{1}{(1 - 3z)^2} = \sum_{i=0}^{\infty} (i + 1) * (3z)^i$$

$$\text{Значит } G(z) = 3 * \sum_{i=0}^{\infty} (3z)^i - \sum_{i=0}^{\infty} (i + 1) (3z)^i = \sum_{i=0}^{\infty} (2 - i) (3z)^i = \sum_{i=0}^{\infty} z^i * ((2 - i) * 3^i)$$

$$\text{Также } G(z) = \sum_{i=0}^{\infty} z^i * A[i]$$

$$\text{Значит } A[n] = (2 - n) * 3^n$$

$$A[0] = 2 * 1 = 2 - \text{верно.}$$

$$A[1] = 1 * 3 = 3 - \text{верно.}$$

$$A[n] = 6 * A[n-1] - 9 * A[n-2] = (12 - 6n) * 3^{n-1} - (18 - 9n) * 3^{n-2} = (4 - 2n) * 3^n - (2 - n) * 3^n = (2 - n) * 3^n. \text{ Верно!}$$

f.

$$A[n] = 2 \cdot A[n-1] + A[n-2] - 2 \cdot A[n-3]$$

$$A[0] = 3$$

$$A[1] = 2$$

$$A[2] = 6$$

Получим характеристическое уравнение, путём подставления r^k вместо $A[k]$ в уравнении рекурсивного перехода:

$$r^n = 2 \cdot r^{n-1} + r^{n-2} - 2 \cdot r^{n-3}$$

$$r^{n-3} \cdot (r^3 - 2r^2 - r + 2) = 0$$

$$r^{n-3} \cdot (r^2(r-2) - (r-2)) = 0$$

$$r^{n-3} \cdot (r^2 - 1) \cdot (r-2) = 0$$

$$r^{n-3} \cdot (r+1) \cdot (r-1) \cdot (r-2) = 0$$

Нас интересуют ненулевые корни этого уравнения, то есть

$$r = -1$$

$$r = 1$$

$$r = 2$$

$$\text{Значит } A[n] = a \cdot (-1)^n + b \cdot 1^n + c \cdot 2^n$$

Найдём a , b и c :

$$A[0] = a + b + c = 3$$

$$A[1] = -a + b + 2c = 2$$

$$A[2] = a + b + 4c = 6$$

$$\text{Значит } a = 1, b = 1, c = 1. \text{ То есть } A[n] = (-1)^n + 2^n + 1$$

Проверка:

$$A[0] = 1 + 1 + 1 = 3 - \text{верно.}$$

$$A[1] = -1 + 1 + 2 = 2 - \text{верно.}$$

$$A[2] = 1 + 1 + 4 = 6 - \text{верно.}$$

$$\begin{aligned} A[n] &= 2 \cdot A[n-1] + A[n-2] - 2 \cdot A[n-3] = 2 \cdot (-1)^{n-1} + 2 \cdot 2^{n-1} + 2 + (-1)^{n-2} + 2^{n-2} + 1 - \\ &- 2 \cdot (-1)^{n-3} - 2 \cdot 2^{n-3} - 2 = (-1)^n \cdot (-2+1+2) + 2^n \cdot (1 + \frac{1}{2} - \frac{1}{2}) + 2 + 1 - 2 = \\ &= (-1)^n + 2^n + 1. \text{ Верно!} \end{aligned}$$

В пунктах а, б, с мы решали рекуррентные соотношения, путём нахождения суммы разностей между парами соседних элементов.

В пунктах d и e использовалась производящая функция последовательности, с помощью которой и получилось найти искомое выражение.

В пункте f использовался упрощённый метод предыдущего, при помощи характеристических уравнений.

2. Подсчёты асимптотики в рекурсивных формулах.

a) $T(n) = 2T(n/2) + n$

Используем 2a case) мастер-теоремы, т. к.

$$c_{\text{crit}} = \log_2(a) = \log_2(2) = 1$$

$$c = 1 \Rightarrow c = c_{\text{crit}}$$

$$k = 0 > -1$$

Значит итоговая асимптотика будет: $\theta(n^c * \log_2(n)^k) = \theta(n * \log_2(n))$

b) $T(n) = T(3n/4) + T(n/4) + n$

Воспользуемся Akra–Bazzi методом, для этого решим такое уравнение:

$$(3/4)^p + (1/4)^p = 1$$

Левая часть уравнения – монотонно убывающая функция, соответственно равна константе она может быть максимум при одном аргументе. Этот аргумент $p = 1$.

$$T(n) \in \theta\left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{u * du}{u^{(p+1)}}\right)\right) = \theta(n(1 + \ln(n))) = \theta(n * \ln(n))$$

c) $T(n) = 3T(n/2) + n$

$$c_{\text{crit}} = \log_2(3) > c = 1$$

Значит используем 1 case) мастер-теоремы.

Значит итоговая асимптотика будет: $\theta(n^{c_{\text{crit}}}) = \theta(n^{\log_2(3)})$

d) $T(n) = 2T(n/2) + n/\log_2(n)$

Используем 2b case) мастер-теоремы, т. к.

$$c_{\text{crit}} = \log_2(a) = \log_2(2) = 1$$

$$c = 1 \Rightarrow c = c_{\text{crit}}$$

$$k = -1$$

Значит итоговая асимптотика будет: $\theta(n^c * \log_2(\log_2(n))) = \theta(n * \log_2(\log_2(n)))$

e) $T(n) = 6T(n/3) + n^2 * \log_2(n)$

$$c_{\text{crit}} = \log_3(6) < c = 2$$

Значит используем 3 case) мастер-теоремы.

Значит итоговая асимптотика будет: $\theta(f(n)) = \theta(n^2 * \log_2(n))$

f) $T(n) = T(3n/4) + n * \log_2(n)$

$$c_{crit} = \log_4 3(1) = 0 < c = 1$$

Значит используем 3 case) мастер-теоремы.

Значит итоговая асимптотика будет: $\theta(f(n)) = \theta(n * \log_2(n))$

$$g) \quad T(n) = T(\lfloor n/2 \rfloor) + T(\lceil n/2 \rceil) + n$$

$$(1/2)^p + (1/2)^p = 1$$

Левая часть уравнения – монотонно убывающая функция, соответственно равна константе она может быть максимум при одном аргументе. Этот аргумент $p = 1$.

$$T(n) \in \theta\left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{u * du}{u^{(p+1)}}\right)\right) = \theta(n(1 + \ln(n))) = \theta(n * \ln(n))$$

$$h) \quad T(n) = T(n/2) + T(n/4) + 1$$

$$(1/2)^p + (1/4)^p = 1$$

Сделаем замену $(1/2)^p = t > 0$.

$$t^2 + t - 1 = 0$$

$$D = 1 + 4 * 1 = 5$$

$$t_{1,2} = \frac{-1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

Т. к. $t > 0$, то подходящий корень только

$$t = \frac{-1 + \sqrt{5}}{2}$$

$$2^{(-p)} = \frac{-1 + \sqrt{5}}{2}$$

$$p = -\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right) \Rightarrow 0 < p < 1 \Rightarrow \theta(n^{-p}) \in \theta(1) \in \theta(n^p)$$

$$\begin{aligned} T(n) &\in \theta\left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{du}{u^{(p+1)}}\right)\right) = \theta\left(n^p \left(1 - \frac{1}{p} * \left(\frac{1}{n^p} - 1\right)\right)\right) = \\ &= \theta\left(n^{-\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right)} \left(1 + \frac{1}{\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right) * n^{-\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right)}}\right)\right) \\ &= \theta\left(n^{-\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right)}\right) + \theta\left(\frac{1}{CONST}\right) = \theta\left(n^{-\log_2\left(\frac{-1 + \sqrt{5}}{2}\right)}\right) \end{aligned}$$

$$i) \quad T(n) = T(n/2) + T(n/3) + T(n/6) + n$$

$$(1/2)^p + (1/3)^p + (1/6)^p = 1$$

Левая часть уравнения – монотонно убывающая функция, соответственно равна константе она может быть максимум при одном аргументе. Этот аргумент $p = 1$.

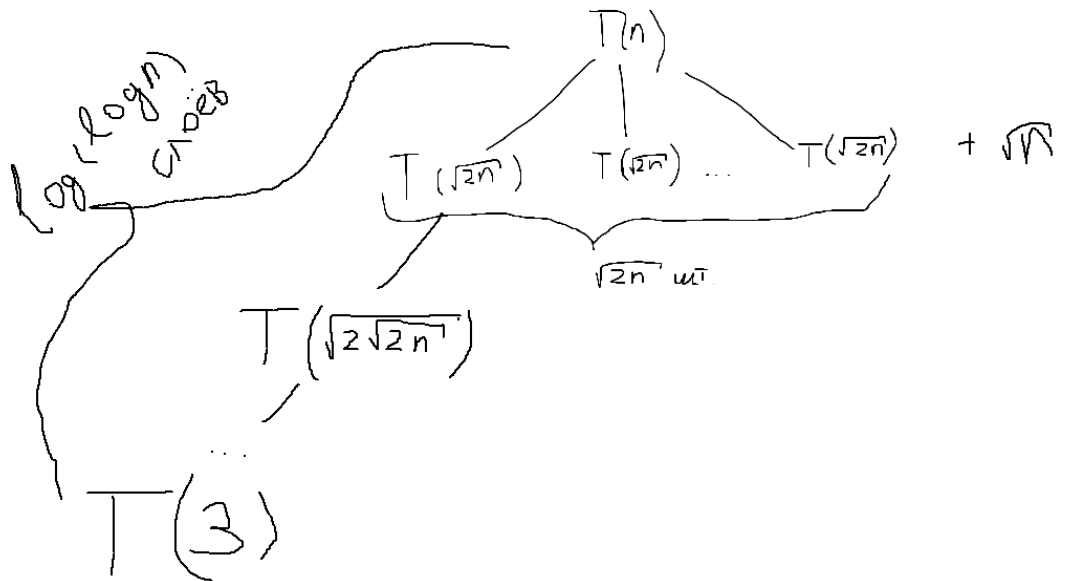
$$T(n) \in \theta\left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{u * du}{u^{(p+1)}}\right)\right) = \theta(n(1 + \ln(n))) = \theta(n * \ln(n))$$

j) $T(n) = 2T(n/3) + 2T(2n/3) + n$
 $2 \cdot (1/3)^p + 2 \cdot (2/3)^p = 1$
 $p \approx 2.196291818 > 1$

$$T(n) \in \theta \left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{du}{u^{(p+1)}} \right) \right) = \theta \left(n^p \left(1 - \frac{1}{p} \cdot \left(\frac{1}{n^p} - 1 \right) \right) \right) = \theta \left(n^p \left(1 - \frac{1}{n^p} \right) \right) =$$

$$= \theta(n^p) = \theta(n^{2.196291818...})$$

k) $T(n) = \sqrt{2n}T(\sqrt{2n}) + \sqrt{n}$



Дерево рекурсии будет таким:

Возможно непонятно, почему такое кол-во слоёв?

Каждый переход из n к $\sqrt{2n}$ делает уменьшение степени для n в 2 раза.

Мы должны остановиться на 3, потому что рекурсия должна где-то останавливаться, а меньше 3 уже некуда, т. к. там будет заикливание.

$$3 = n^{\log n(3)} = n^{(1/\log 3(n))}$$

3 – константа, поэтому всё норм.

Соответственно такие деления должны уменьшить степень при n в $\log 3(n)$ раз, а т. к. с каждым слоем степень уменьшается в 2 раза, то таких слоёв будет $\log 2(\log 3(n))$.

Теперь осталось понять, какая суммарная затрата на возврат функций.

На k -м слое кол-во функций составляет

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

