

N A2

$$(1) \cdot T(n) = 7 \cdot T\left(\frac{n}{3}\right) + n^2$$

$$f(n) = 1, \quad k = 2, \quad a = 7, \quad b = 3$$

$$2 \underset{\downarrow}{>} \log_3 7$$

$$k > \log_b a \Rightarrow T(n) = O(n^k \cdot f(n)) = O(n^2)$$

$$\cdot T(n) = 4 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \log_2 n$$

$$f(n) = \log_2 n, \quad k = 0, \quad a = 4, \quad b = 2$$

$$0 \underset{\downarrow}{<} \log_2 4$$

$$k < \log_b a \Rightarrow T(n) = O(n^{\log_b a} \cdot f(n)) = O(n^2 \cdot \log_2 n)$$

$$\cdot T(n) = \frac{1}{2} T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{1}{n}$$

Наложь примерите мастер-теорему.

При $k = -1 \Rightarrow$ не выполняются условия мастер-теоремы

При $k = 1 \Rightarrow f(n) = n^{-2}$, а она не монотонно $\nearrow \Rightarrow$ не выполняются условия мастер теоремы.

$$\cdot T(n) = 3 \cdot T\left(\frac{n}{3}\right) + \frac{n}{2}$$

$$f(n) = 1, \quad k = 1, \quad a = 3, \quad b = 3$$

$$1 \underset{\downarrow}{=} \log_3 3$$

$$k = \log_b a \Rightarrow T(n) = O(n^k \cdot f(n) \cdot \log n) = O(n \cdot \log n)$$

$$\cdot T(n) = T(n-1) + T(n-2) + n \cdot \log_2 n \leq 2 \cdot T(n-1) + n \log_2 n$$

$$f(n) = \log_2 n, \quad k = 1, \quad a = 2, \quad b = 1$$

$$a > 1 \Rightarrow T(n) = O(a^{n/b} \cdot n^k \cdot f(n)) = O(2^n \cdot n \cdot \log_2 n)$$

$$(2) T(n) = \frac{1}{2} \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{1}{n}$$

Примерите малоз рекурсивности:

$$T(n) = O\left(\frac{1}{n}\right)$$

$$T(n) \leq c \cdot \frac{1}{n} \rightarrow T\left(\frac{n}{2}\right) \leq c \cdot \frac{2}{n}$$

$$T(n) \leq \frac{1}{2} \cdot c \cdot \frac{2}{n} + \frac{1}{n} \leq c \cdot \frac{1}{n}$$

$$c \cdot \frac{1}{n} + \frac{1}{n} \leq c \cdot \frac{1}{n}$$

$$\frac{1}{n} (c+1) \leq c \cdot \frac{1}{n}$$

$$c+1 \leq c$$

Предположение не верно

$$T(n) = O(1)$$

$$T(n) \leq c \rightarrow T\left(\frac{n}{2}\right) \leq c$$

$$T(n) \leq \frac{1}{2} \cdot c + \frac{1}{n} \leq c$$

$$\frac{1}{n} \leq \frac{c}{2}$$

Верно для $\forall n \geq n_0 = 1: \forall c \geq 2$

Значит предположение верно