

99521289

99521253

مستند

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

$$a=3, b=2, f(n)=n^2$$

$$n^{\log_a b} = n^{\log_2 3} \rightarrow n^{\log_2 3 + \epsilon} = n^2 \quad (\epsilon < 1) \quad \checkmark$$

$$af\left(\frac{n}{b}\right) < cf(n) \quad \frac{3}{4}n^2 < cn^2 \Rightarrow c = \frac{3}{4}$$

$$\rightarrow \text{Case 3} \rightarrow \theta(n^2) = T(n)$$

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

$$a=4, b=2, f(n)=n^2$$

$$n^{\log_a b} = n^{\log_2 4} = n^2 = n^2 \rightarrow \text{Case 2}$$

$$T(n) = \theta(n^2 \log n)$$

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

$$a=1, b=2, f(n)=2^n$$

$$n^{\log_a b} = n^{\log_2 1} = n^0 = 1 \rightarrow n^{\log_2 1 + \epsilon} = 2^n \quad \checkmark$$

$$af\left(\frac{n}{b}\right) < cf(n) = 2^{\frac{n}{2}} < c2^n \Rightarrow c=1 \quad \checkmark$$

$$\rightarrow \text{Case 3} \rightarrow T(n) = \theta(2^n)$$

$$④ T(n) \leq 2^n (T\left(\frac{n}{2}\right) + n^n)$$

در این سوال با استفاده از روش مستقیم می توانیم ثابت کنیم که 2^n از $T(n)$ بزرگتر است و همچنین می توانیم ثابت کنیم که 2^n از $T(n)$ کوچکتر است.

④. 99521289 code id 99521253 میتا شماره کد آیدی

⑤. $16T\left(\frac{n}{4}\right) + n$ $a=16$ $b=4$ $f(n)=n$

$$n \log_a b = n \log_4^{16} = n^2$$

$$f(n) = \Theta(n^{2-\epsilon}) \quad 0 < \epsilon < 1 \quad (\checkmark)$$

$$\text{case 1} \rightarrow T(n) = \Theta(n^2)$$

⑥. $T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + n \log^n$ $a=2$ $b=2$ $f(n) = n \log^n$

$$n \log_a b = n \log_2^2 = n \rightarrow \Omega(n) = n \log^n$$

$$af\left(\frac{n}{b}\right) \leq cf(n) \rightarrow \frac{2n}{2} \log^{\frac{n}{2}} \leq cf(n) = cn \log^n$$

$$n \log \frac{n}{2} \leq cn \log^n \rightarrow \log^{\frac{n}{2}} \leq c \log^n \rightarrow c=1$$

$$\text{case 2} \rightarrow T(n) = n \log^2 n$$

⑦. $T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + n \log^n$

این صورت سوال
با یک حل اشتباه است

99521253

م. فاضل محمد

99521289

ب. ب. ب. ب.

$$(8) T(n) = 2T\left(\frac{n}{4}\right) + n^{0.51}$$

$$a=2, b=4, f(n)=n^{0.51}$$

$$n^{\log_b a} = n^{\log_4 2} = n^{\frac{1}{2}}$$

$$\rightarrow \Omega(n^{\frac{1}{2} + \epsilon}) = n^{0.51}$$

$$\epsilon < 0.51 \Rightarrow \Omega(n^{\frac{1}{2}}) = n^{0.51}$$

$$a f\left(\frac{n}{b}\right) \leq f(n) = 2\left(\frac{n}{4}\right)^{0.51} \leq c(n)^{0.51} \rightarrow c=1 \checkmark$$

$$\text{Case 3} \rightarrow T(n) = \Theta(n^{0.51})$$

$$(9) T(n) = 0.5T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{1}{n}$$

در این مسئله ما داریم که $a=0.5$ و $b=2$ و $f(n)=\frac{1}{n}$ و می‌خواهیم ببینیم که آیا می‌توانیم از قضیه 3 استفاده کنیم.

پس می‌توانیم از قضیه 3 استفاده کنیم.

$$(10) 16T\left(\frac{n}{4}\right) + n!$$

$$a=16 \quad b=4 \quad f(n)=n!$$

$$n^{\log_b a} = n^{\log_4 16} = n^2$$

$$\Omega(n^{2+\epsilon}) = n! \quad \epsilon < 1 \quad \checkmark$$

$$a f\left(\frac{n}{b}\right) \leq f(n) \rightarrow 16\left(\frac{n}{4}\right)! \leq c n! \quad c=0.9 \checkmark$$

$$\text{Case 3} \rightarrow T(n) = \Theta(n!)$$

$$(11). T(n) = \sqrt{2} T\left(\frac{n}{2}\right) + \log^n \quad a = \sqrt{2} \quad b = 2$$

$$f(n) = \log^n$$

$$n \log_b^a = n \log_2^{\sqrt{2}} = n^{\frac{1}{2}}$$

$$\Theta(n^{\frac{1}{2} - \epsilon}) = \log^n \quad \text{--- } 0 < \epsilon < 1 \rightarrow \checkmark$$

$$\text{Case 1} \rightarrow T(n) = \Theta(\sqrt{n})$$

$$(12). T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + n \quad a = 3 \quad b = 2 \quad f(n) = n$$

$$n \log_b^a = n \log_2^3$$

$$\Theta(n^{\log_2^3 - \epsilon}) = n \quad \text{--- } 0 < \epsilon < 1 \rightarrow \checkmark$$

$$\text{Case 1} \rightarrow T(n) = \Theta(n \log_2^3)$$