

① A)

$$3\sqrt{n} + 5 \in O(n) \Rightarrow \exists k \quad 3\sqrt{n} + 5 \leq Cn$$

$$k=1 \quad \frac{n > 1}{\rightarrow g(n)} \Rightarrow \frac{3\sqrt{n} + 5}{n} \leq \frac{Cn}{n} \Rightarrow$$

$$3\sqrt{n} + 5 \leq Cn \Rightarrow n \geq 1, C = 8$$

$$\Rightarrow 3\sqrt{n} + 5 \text{ is } O(n) \text{ چون } 3\sqrt{n} + 5 \leq 8n \quad n \geq 1$$

B) $2^n - 100 \in \omega(n^3)$

$$2^n - 100 > Cn^3 \Rightarrow \frac{2^n - 100}{n^3} > C$$

~~$$2^n - 100 > Cn^3$$~~

~~$$2^n - 100 > Cn^3$$~~

$$n^3 > 0, 2^n - 100 > 0 \Rightarrow 2^n > 100 \Rightarrow n > 7$$

$$C = \frac{128 - 100}{343} = \frac{28}{343}$$

~~$$2^n - 100 > \frac{28}{343} n^3$$~~

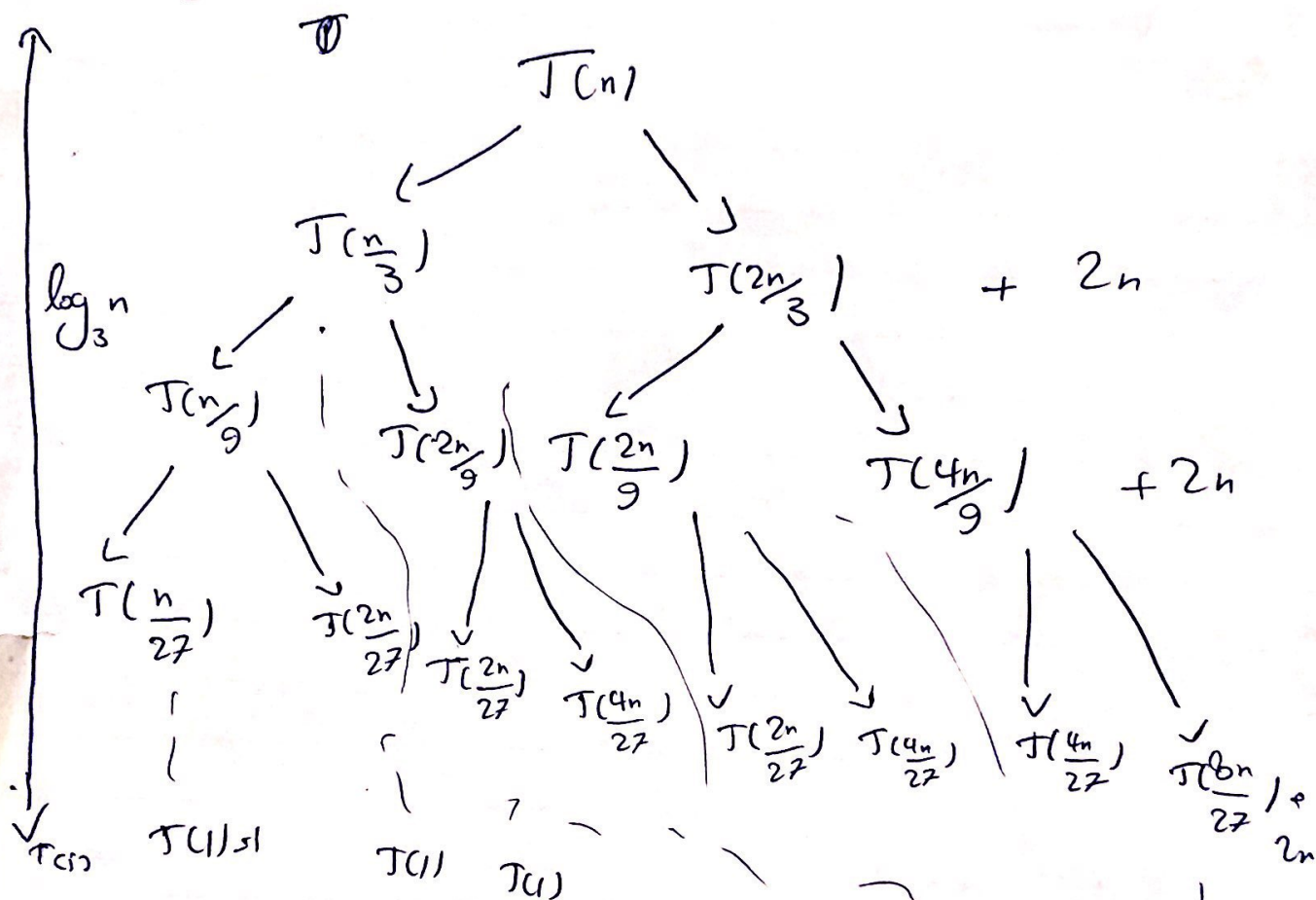
$$2^n - 100 > \frac{28}{343} n^3, n > 7 \text{ لہذا } C = \frac{28}{343}$$

$$\Rightarrow 2^n - 100 \text{ is } \omega(n^3) \text{ چون } 2^n - 100 > \frac{28}{343} n^3$$

$$n_0 = 8$$

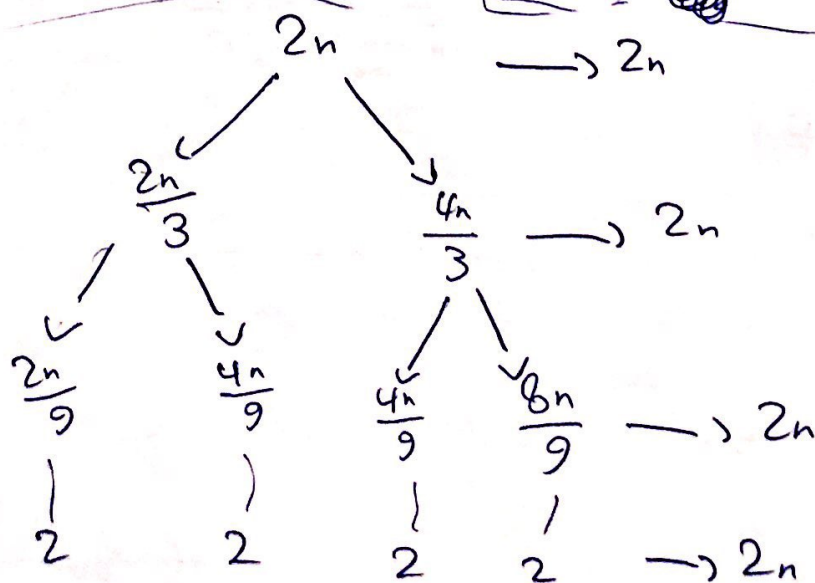
2) A)

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



~~log n~~

$$\frac{n}{3^i} = 1 \Rightarrow n = 3^i \Rightarrow \log_3 n = i$$



$$\Rightarrow 2n \Rightarrow 2n \log n$$

21A) Sol:

$$T(n) = 2^{\log_3 n} + 2n \log_3 n$$

$$\Rightarrow T(n) = 2n \log_3 n = \Omega(n \log n)$$

B1

$$F(n) = F\left(\frac{n}{2}\right) + \log(n) \quad \text{Rec} = 1$$

$$\Rightarrow F\left(\frac{n}{2}\right) = F\left(\frac{n}{4}\right) + \log\left(\frac{n}{2}\right)$$

$$\Rightarrow F(n) = F\left(\frac{n}{4}\right) + \log\left(\frac{n}{2}\right) + \log(n)$$

$$\Rightarrow F\left(\frac{n}{4}\right) = F\left(\frac{n}{8}\right) + \log\left(\frac{n}{8}\right)$$

$$\Rightarrow F(n) = F\left(\frac{n}{8}\right) + \log\left(\frac{n}{4}\right) + \log\left(\frac{n}{2}\right) + \log(n)$$

$$F\left(\frac{n}{8}\right) = F\left(\frac{n}{16}\right) + \log\left(\frac{n}{8}\right)$$

$$\Rightarrow F(n) = F\left(\frac{n}{16}\right) + \log\left(\frac{n}{8}\right) + \log\left(\frac{n}{4}\right) + \log\left(\frac{n}{2}\right) + \log(n)$$

$$\Rightarrow F(n) = F\left(\frac{n}{2^i}\right) + \log\left(\frac{n}{8} \times \frac{n}{4} \times \frac{n}{2} \times \frac{n}{2^i}\right)$$

$$\frac{n}{2^i} = 1 \Rightarrow n = 2^i \Rightarrow i = \log n$$

$$\Rightarrow \log n^i = \log n^{\log n} = \log^2 n \Rightarrow \Theta(\log^2 n)$$

$$c) \quad G(n) = 9G\left(\frac{n}{3}\right) + n^2 \log_2 n, \quad G(1) = 1$$

$$a = 9$$

$$b = 3$$

$$k = 2$$

$$p = 1$$

$$\log_b^a = \log_3^9 = \frac{2}{1} = k \Rightarrow \text{case 2}$$

$$\Rightarrow p > -1 \Rightarrow \Theta(n^k \log^{p+1} n)$$

$$\Rightarrow \Theta(n^2 \log^2 n)$$

3)
الف

$$\Theta(1) \text{ و } 0$$

تعداد اعضای پشته در D_i : $\Theta(D_i)$

$$\text{push: } \Theta(D_i) - \Theta(D_{i-1}) = 1 \rightarrow c_i = 2$$

$c_i = 1$

$$\text{pop: } \Theta(D_i) - \Theta(D_{i-1}) = 1 \rightarrow c_i = 0$$

$c_i = 1$

$$\text{half pop: } \Theta(D_i) - \Theta(D_{i-1}) = \frac{\text{size}}{2} \rightarrow c_i = 0$$

$c_i = \frac{\text{size}}{2}$

$$\sum_{i=1}^n \hat{c}_i \leq n = \Theta(n)$$

برای n عملیات

$$3) \Rightarrow | \text{push}(n, j) | = \Theta(D_j) - \Theta(D_{j-1}) = j - j + 1$$

$$c_i = j - j + 1 \Rightarrow c_i = 2$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n \hat{c}_i \leq 2n = \Theta(n)$$

$$3) \Rightarrow | \text{push}(n, j) | = \Theta(D_j) - \Theta(D_{j-1}) = 1 - r \Rightarrow c_j = 2$$

$$c_i = r + 1$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n \hat{c}_i \leq 2n = \Theta(n)$$

(4) الف) برای انتخاب شدن man باید یک بار در $\frac{n}{3}$ ابتدای وی یک بار $\frac{2n}{3}$ بعدی دیده شود. احتمال آن را محاسبه می کنیم:

$$P(\text{man in first } \frac{n}{3}) = \frac{1}{3}$$

~~man~~

man_1

man_2

$$\frac{1}{3} \text{ in first } \frac{1}{3} = \frac{1}{9}$$

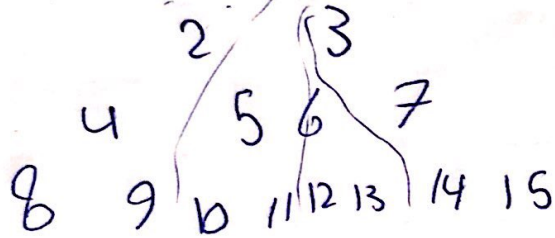
$$(\frac{1}{3}) \text{ in first } \frac{n}{3} \quad \frac{2}{3} \text{ in last } \frac{2}{3} = \frac{2}{9} \quad \checkmark$$

$$(\frac{2}{3}) \text{ in last } \frac{2n}{3} \quad \frac{1}{3} \text{ in first } \frac{1}{3} = \frac{2}{9} \quad \checkmark$$

$$\frac{2}{3} \text{ in last } \frac{2}{3} = \frac{4}{9}$$

$$P(\text{man}) = \frac{2}{9} + \frac{2}{9} = \frac{4}{9}$$

الف) 5)



ها نظور که در شکل می بینیم $inden$

به قدم $2^k - 1$ است. $k = \lceil \log n + 1 \rceil$

حال اگر n به قدم $2^k - 1$

باشد، $inden$ برابر با n است. حال اگر به این قدم نباشد، برگ مورد نظر در لایه بالاتر است. به عبارتی بزرگترین 2^n کوچکتر است از n

ب)

عدد سمت راست ترین برگ را با دست چپ ترین برگ عوض می کنیم

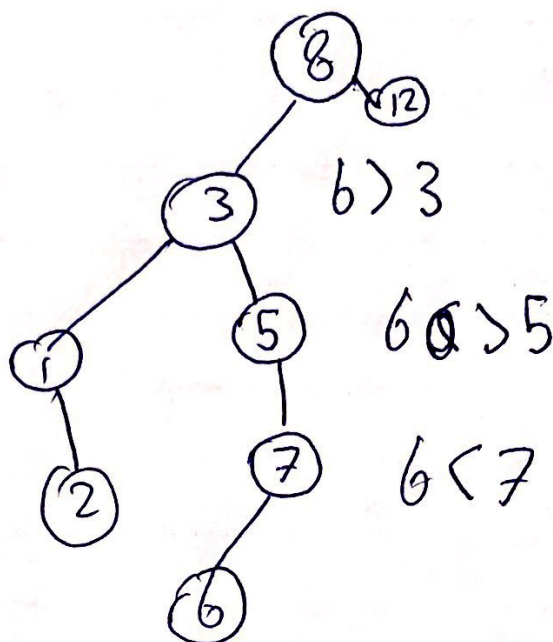
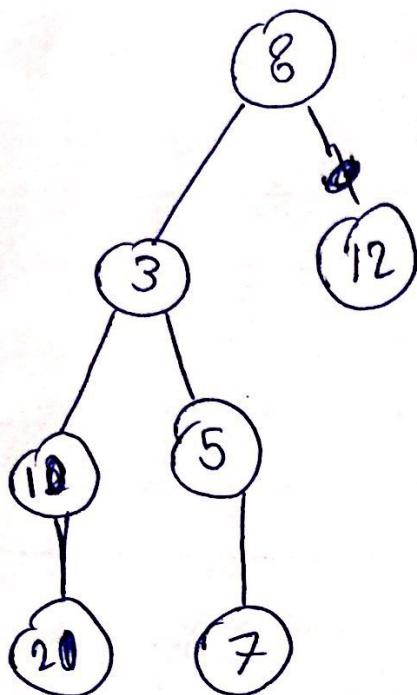
و همانند insertion برای هر کدام از این دو عدد آن ها را با پدر مقایسه می کنیم. اگر

کوچکتر بود باید در جایی که می کنیم و ممکن است تاریخچه به رسم $\log n$ است
صورت دوبار این عملیات را برای هر کدام انجام می دهیم.

الف 6

ب

6 < 8



2.1

3 < 8

بعد از آنکه سه را یافتیم، بچه سمت راستی را جایگزین ۳ می کنیم.

