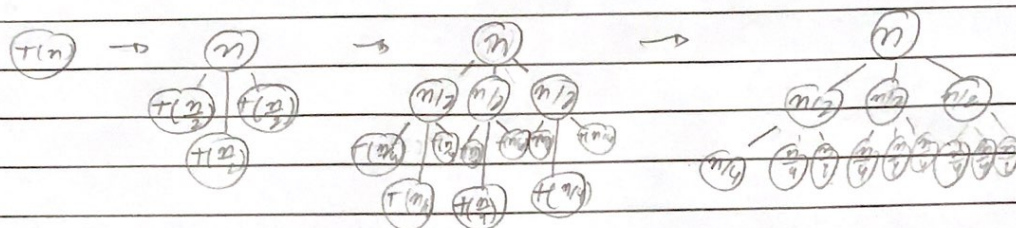


LISTA 8

4.4-L $T(n) = 3T(n/2) + n$



NÍVEL	CUSTO	TSD
0	$n = (\frac{3}{2})^0 \cdot n$	$n = n/2^0$
1	$\frac{3n}{2} = (\frac{3}{2})^1 \cdot n$	$n/2 = n/2^1$
2	$\frac{9n}{4} = (\frac{3}{2})^2 \cdot n$	$n/4 = n/2^2$
3	$\frac{27n}{8} = (\frac{3}{2})^3 \cdot n$	$n/8 = n/2^3$
\vdots	\vdots	\vdots
K	?	$1 = n/2^K$
		$2^K = n$
		$K = \lg n$

SABEMOS QUE NO ÚLTIMO NÍVEL (K), $1 = n/2^K$ E
 $K = \lg(n)$

COMO A DIVISÃO GERA 3 SUBPROBLEMAS EM CADA NÓ, HÁ
 3^i NÓS EM UM NÍVEL i . SE n FOR POTÊNCIA DE 3
 ENTÃO A DIVISÃO GERE COMPLETAMENTE RECURRENÇA. PORTANTO
 NO ÚLTIMO NÍVEL HÁ $3^K = 3^{\lg n} = n^{\lg 3}$ NÓS

COMO O CUSTO DOS NÓS DO ÚLTIMO NÍVEL É 1, ENTÃO
 O CUSTO DO ÚLTIMO NÍVEL É $n^{\lg 3} \cdot 1 = \Theta(n^{\lg 3})$.
 SOMANDO O CUSTO DOS NÍVEIS INTERMEDIÁRIOS,

__ / __ / __

S T Q Q S S D

$$T(n) = \sum_{i=0}^{k-1} \left(\frac{3}{2}\right)^i \cdot n + \Theta(n^{\lg 3})$$

$$= n \sum_{i=0}^{\lg n - 1} \left(\frac{3}{2}\right)^i + \Theta(n^{\lg 3})$$

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

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

$$= 2n \left(n^{\lg 3/2} - 1 \right) + \Theta(n^{\lg 3})$$

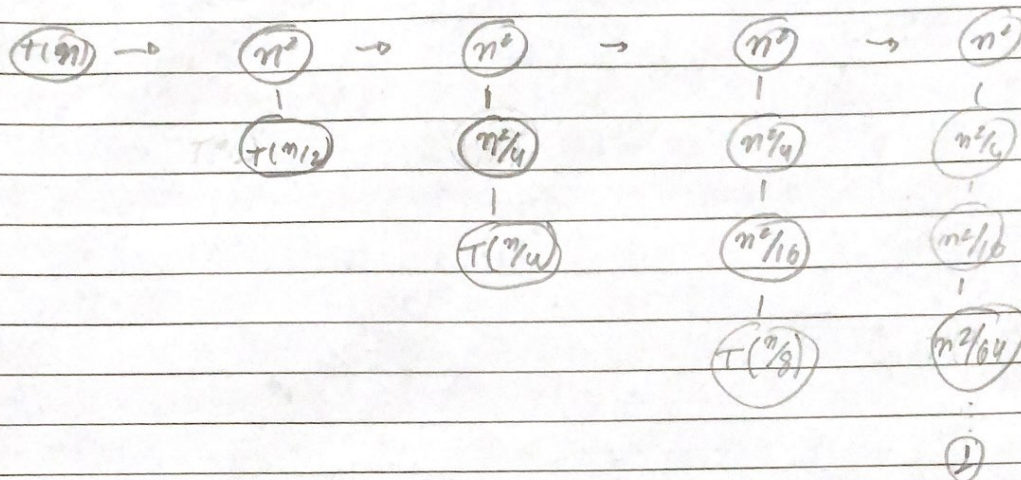
$$= 2 \cdot n^{\lg 3/2 + 1} - 2n + \Theta(n^{\lg 3})$$

$$= 2 \cdot n^{\lg 3 - \lg 2 + 1} - 2n + \Theta(n^{\lg 3})$$

$$= 2 \cdot n^{\lg 3} - 2n + \Theta(n^{\lg 3})$$

$$= \Theta(n^{\lg 3})$$

4.4-2 $T(n) = T(n/2) + n^2$



___/___/___

S T Q Q S S D

SOMANDO OS CUSTOS DOS NÓS INTERMEDIÁRIOS

$$T(n) = \sum_{i=0}^{K-1} \frac{n^2}{4^i} + \Theta(1) = n^2 \sum_{i=0}^{\lg n - 1} \left(\frac{1}{4}\right)^i + \Theta(1)$$

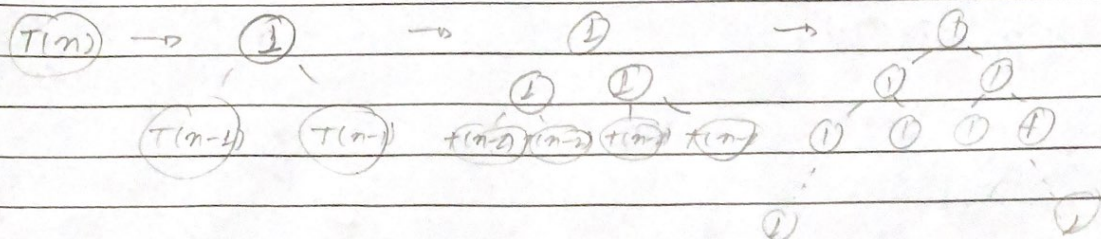
$$n^2 \left(\frac{\left(\frac{1}{4}\right)^{\lg n} - 1}{\frac{1}{4} - 1} \right) + \Theta(1) = n^2 \left(\frac{\left(\frac{1}{4}\right)^{\lg n} - 1}{-3/4} \right)$$

$$= n^2 \left(\frac{n^{\lg 1/4} - 1}{-3/4} \right) = n^2 \left(\frac{n^{\lg 1 - \lg 4} - 1}{-3/4} \right)$$

$$= n^2 \left(\frac{n^{-\lg 4} - 1}{-3/4} \right) = n^2 \left(\frac{n^{-2} - 1}{-3/4} \right) + \Theta(1)$$

$$= \frac{n^0 - n^2}{-3/4} + \Theta(1) = \frac{1 - n^2}{-3/4} + \Theta(1) = \Theta(n^2)$$

4.4-4 $T(n) = 2T(n-1) + 1$



NÍVEL	CUSTO	TSP
0	$1 = 2^0$	$n = n-0$
1	$2 = 2^1$	$n-1 = n-1$
2	$4 = 2^2$	$n-2 = n-2$
3	$8 = 2^3$	$n-3 = n-3$
\vdots	\vdots	\vdots
K	$?$	$1 = n-K$
		$K = n-1$

SABEMOS QUE NO ÚLTIMO NÍVEL (K), $1 = n-K$
 E $K = n-1$

COMO A ARVORE É BINÁRIA, HÁ 2^i NÓS EM UM NÍVEL i . SE n FOR POTÊNCIA DE 2 ENTÃO A ARVORE É COMPLETAMENTE BALANÇADA. PORTANTO NO ÚLTIMO NÍVEL HÁ $2^K = 2^{n-1}$ NÓS

COMO O CUSTO DOS NÓS NO ÚLTIMO NÍVEL É 1 ENTÃO O CUSTO DO ÚLTIMO NÍVEL É $2^{n-1} = \Theta(2^{n-1})$

SOMANDO OS CUSTOS INTERMEDIÁRIOS,

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i + \Theta(2^{n-1}) = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i + \Theta(2^{n-1}) = 2^n - 1 + \Theta(2^{n-1})$$

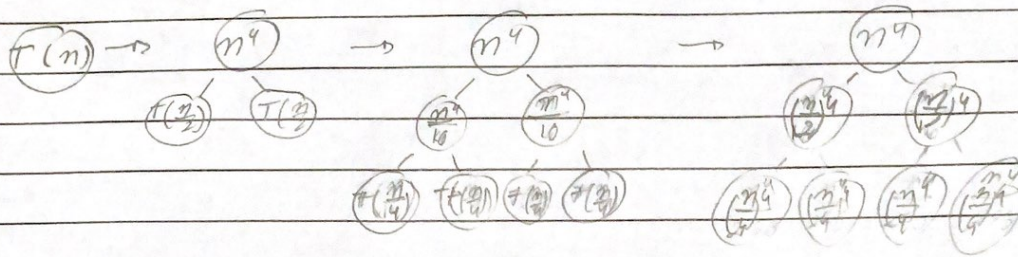
$$= \Theta(2^n)$$

__ / __ / __

S T Q Q S S D

①

a) $T(n) = 2T(n/2) + n^4$



NÍVEL	CUSTO	TSP
0	$n^4 = n^4/8^0$	$n = n/2^0$
1	$n^4/8 = n^4/8^1$	$n/2 = n/2^1$
2	$n^4/64 = n^4/8^2$	$n/4 = n/2^2$
3	$n^4/512 = n^4/8^3$	$n/8 = n/2^3$
⋮	⋮	⋮
K	?	$1 = n/2^K$
		$K = \lg(n)$

SPREMOOS QUE NO ÚLTIMO NÍVEL (K), $1 = n/2^K$, $K = \lg(n)$

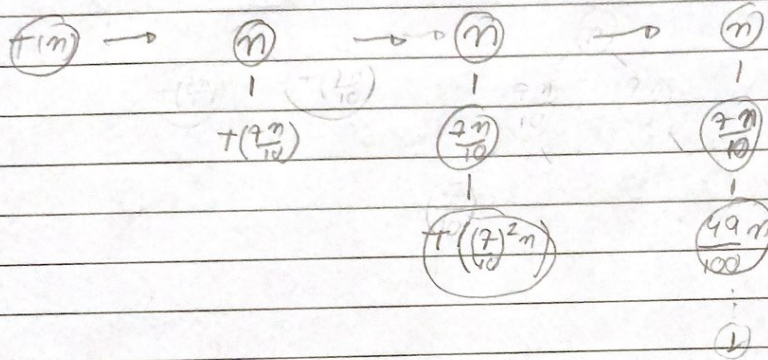
COMO A DIVISÃO É BINOMIAL, HÁ 2^k NÓS EM UM NÍVEL k. SE N FOR POTÊNCIA DE 2, A DIVISÃO É EXATAMENTE BALANÇADA. PORTANTO NO ÚLTIMO NÍVEL HÁ $2^K = 2^{\lg(n)} = n$ NÓS. PORTANTO O CUSTO DO ÚLTIMO NÍVEL É $1 \cdot n = n = \Theta(n)$.

SENANDO O CUSTO DOS NÍVEIS INTERMEDIÁRIOS

$$T(n) = \sum_{i=0}^{k-1} \frac{n^4}{8^i} + \theta(n) = n^4 \sum_{i=0}^{k-1} \frac{1}{8^i} + \theta(n)$$

$$= n^4 \left(\frac{(\frac{1}{8})^k - 1}{\frac{1}{8} - 1} \right) + \theta(n) = \theta(n^4)$$

$$T(n) = T\left(\frac{7n}{10}\right) + n$$



NÍVEL	CUSTO	TSP
0	$n = \left(\frac{7}{10}\right)^0 \cdot n$	$n = \left(\frac{7}{10}\right)^0 n$
1	$7n/10 = \left(\frac{7}{10}\right)^1 \cdot n$	$7n/10 = \left(\frac{7}{10}\right)^1 n$
2	$49n/100 = \left(\frac{7}{10}\right)^2 \cdot n$	$49n/100 = \left(\frac{7}{10}\right)^2 n$
3	$343n/1000 = \left(\frac{7}{10}\right)^3 \cdot n$	$343n/1000 = \left(\frac{7}{10}\right)^3 n$
⋮	⋮	⋮
k	?	$1 = \left(\frac{7}{10}\right)^k n$
		$\left(\frac{10}{7}\right)^k = n$

$$k = \log_{\frac{10}{7}} n$$

_ / _ / _

S T Q Q S S D

Sabemos que no último nível (k), $1 = (\frac{7}{10})^k n$,
ou seja, $k = \log_{\frac{10}{7}} n$.

Como o árvore é de pesos uniformizados, há
um nó em qualquer nível i . No último
nível há 1 nó. Portanto o custo do
último nível é 1.

Como o custo dos nós no último nível
é 1, então o custo do último nível
é $(\frac{7}{10})^k \cdot n = (\frac{7}{10})^{\log_{\frac{10}{7}} n} \cdot n = n^{\log_{\frac{10}{7}} \frac{7}{10} + 1} = 1$

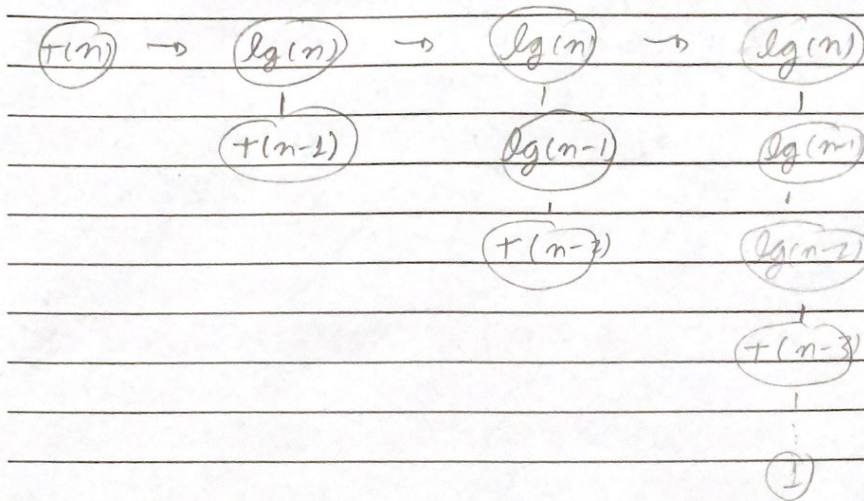
Somando os custos intermediários

$$T(n) = \sum_{i=0}^{k-1} (\frac{7}{10})^i \cdot n + 1 = n \sum_{i=0}^{\log_{\frac{10}{7}} n - 1} (\frac{7}{10})^i + 1$$

$$= n \left(\frac{(\frac{7}{10})^{\log_{\frac{10}{7}} n} - 1}{\frac{7}{10} - 1} \right) + 1 = n \left(\frac{1 - 1}{\frac{7}{10} - 1} \right) + 1$$

$$= \frac{1 - n}{-3/10} + 1 = \theta(n)$$

e) $T(n) = T(n-1) + \lg(n)$



NÍVEL	CUSTO	TSP
0	$\lg(n)$	n
1	$\lg(n-1)$	$n-1$
2	$\lg(n-2)$	$n-2$
3	$\lg(n-3)$	$n-3$
\vdots	\vdots	\vdots
K	?	$\downarrow = n - K$
		$\boxed{K = n - 1}$

SABEMOS QUE NO NÍVEL K, $\downarrow = n - K$, OU
SEJA, $K = n - 1$

COMO A ÁRVORE É UNIFORME, ITA TEMOS UM NÓ
GM QUALQUER NÍVEL J. NO ÚLTIMO NÍVEL HÁ 1 NÓ.

COMO O CUSTO DO NÓ NO ÚLTIMO NÍVEL É 1,
O CUSTO DO ÚLTIMO NÍVEL É $\lg(n - K) = \lg(n - n + 1) = 1$

__ / __ / __

S T Q Q S S D

SOMANDO OS CUSTOS INTON RECURSIVOS

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \lg(n-i) + 1 = \Theta(\lg n)$$