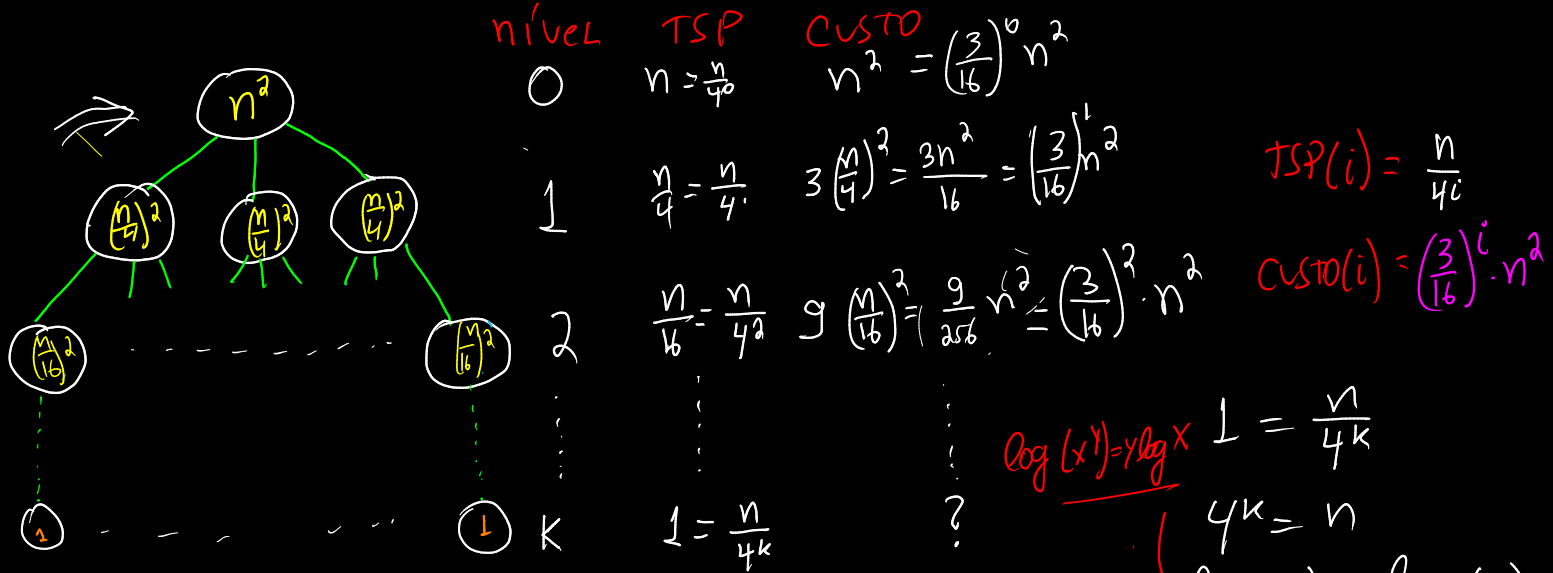
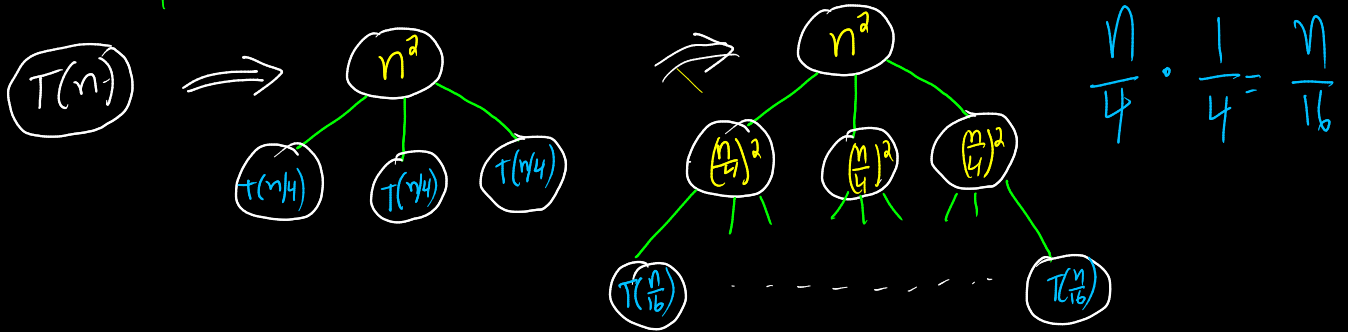


$T(n) = 3T(n/4) + n^2$ . Considere que  $T(1) = 1$ .  
 ↑  $3$  for subproblemas    ↑ taxa de divisão do problema    ↑ custo do subproblema.    ↑ custo do caso base



O TSP em um nível  $i$  é  $\frac{n}{4^i}$ .  
 Chegamos no caso base no nível  $k$  (último nível) quando  $1 = \frac{n}{4^k} \Leftrightarrow 4^k = n \Leftrightarrow k = \log_4(n)$ . Como esta é uma árvore ternária completa na  $3^i$  nós em um nível  $i$ . Portanto, no último nível ( $k$ ), na  $3^k = 3^{\log_4 n} = n^{\log_4 3}$  nós. Como o custo do caso base é 1, então o custo do último nível  $1 \cdot n^{\log_4 3} = \Theta(n^{\log_4 3})$ .

Portanto, o custo total da árvore é a soma do custo dos níveis intermediários mais o custo do último nível.

$T(n) = \sum_{i=0}^{\log_4 n - 1} \left(\frac{3}{16}\right)^i n^2 + \Theta(n^{\log_4 3})$

$= n^2 \sum_{i=0}^{\log_4 n - 1} \left(\frac{3}{16}\right)^i + \Theta(n^{\log_4 3})$

$\leq n^2 \sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{3}{16}\right)^i + \Theta(n^{\log_4 3})$

$\leq \frac{16}{13} n^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) = \Theta(n^2)$ .

$\log(x^y) = y \log x \quad 1 = \frac{n}{4^k}$   
 $4^k = n$   
 $\log_4(4^k) = \log_4(n)$   
 $k \log_4(4) = \log_4(n)$   
 $k = \log_4(n)$

$x^{\log_4 y} = y^{\log_4 x}$   
 $\log_4 3 \Leftrightarrow 4^x = 3$   
 $0 < \log_4 3 < 1$

$\sum_{i=0}^k x^i = \frac{x^{k+1} - 1}{x - 1}$

Se  $|x| < 1$ ,  $1 - \frac{3}{16} = \frac{16-3}{16} = \frac{13}{16}$   
 $\sum_{i=0}^{\infty} x^i = \frac{1}{1-x}$   
 $\frac{1}{1-\frac{3}{16}} = \frac{1}{\frac{13}{16}} = \frac{1}{1} \cdot \frac{16}{13} = \frac{16}{13}$

$$T(n) = \underbrace{T(n/3)}_{TSP \text{ "curto" }} + \underbrace{T(2n/3)}_{TSP \text{ "tall" }} + n. \text{ Consider } T(1) = 1.$$

