

# 算法设计与分析 (4.1 作业)

智科三班 严中圣 222020335220177

2022 年 3 月 30 日

1. 采用递归树方式求解下列递推方程的解：

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

$$T(n) = T\left(\frac{9n}{10}\right) + T\left(\frac{n}{10}\right) + n, \quad T(1) = 0, n = 10^x \quad (2)$$

解.

(1) 令  $n = 2^k$ ，作出递归树如下所示

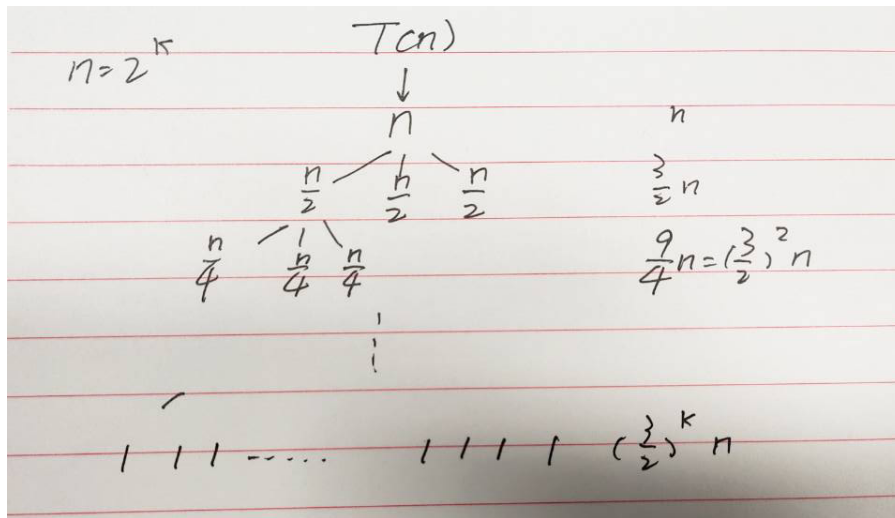


图 1: 递归树示意图

由递归树得：

$$\begin{aligned} T(n) &= n + \frac{3n}{2} + \frac{9n}{4} + \dots + \left(\frac{3}{2}\right)^k n \\ &= n\left(1 + \frac{3}{2} + \left(\frac{3}{2}\right)^2 + \dots + \left(\frac{3}{2}\right)^k\right) \\ &= n\left(\frac{3^{k+1}}{2^k} - 2\right) \\ &= 3^{\log_2 n + 1} - 2n \end{aligned} \quad (3)$$

(2) 作出递归树如下所示:

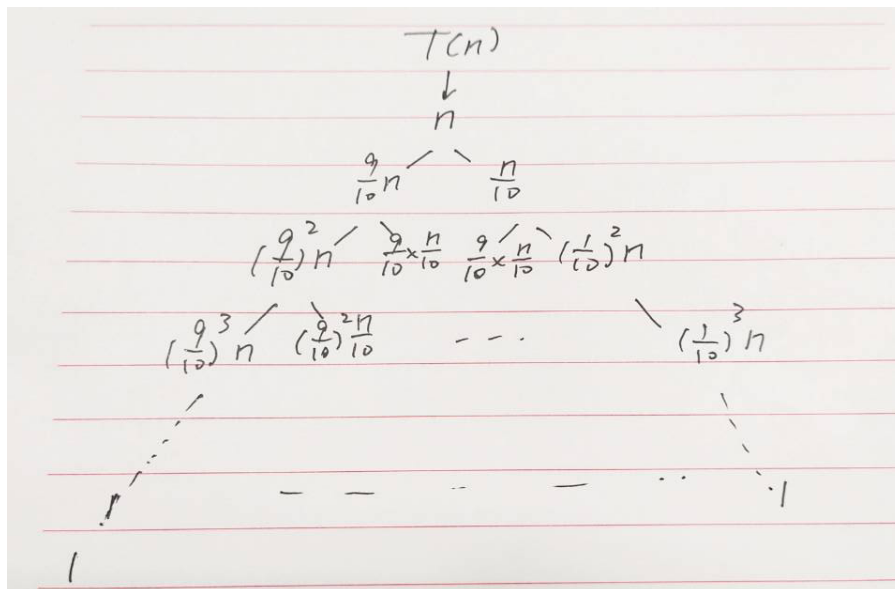


图 2: 递归树示意图

由递归树可得, 从根节点至叶子节点的最短路径为  $\lg n$ , 最长路径为  $\log_{\frac{10}{9}} n$ 。由此可得:

$$\begin{aligned} T(n) &\geq n \lg n \Rightarrow T(n) = \Omega(n \lg n) \\ T(n) &\leq n \log_{\frac{10}{9}} n \Rightarrow T(n) = O(n \log n) \\ &\Rightarrow T(n) = \Theta(n \log n) \end{aligned} \quad (4)$$

2. 证明定理: 对  $\forall b > 1, \forall a > 0$ , 有  $\log_b n = o(n^a)$

解.

证明:

$$\begin{aligned} \because \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log_b n}{n^a} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n \ln b}}{a n^{a-1}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{a \ln b} \frac{1}{n^a} = 0 \\ \therefore \log_b n &= o(n^a) \end{aligned}$$

3. 考虑下面每对函数  $f(n)$  和  $g(n)$ , 若阶相等则使用  $\Theta$  记号, 否则使用  $O$  记号表示它们的关系。

(4)  $f(n) = 2\log^2 n, g(n) = \log n + 1$

(5)  $f(n) = \log(n!), g(n) = n^{1.05}$

解.

(4)

$$\begin{aligned}\because \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2\log^2 n}{\log n + 1} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{4\log n \cdot \frac{1}{n}}{\frac{1}{n}} = \infty \\ \therefore f(n) &= \omega(g(n))\end{aligned}$$

(5)  $\because \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \log n}{n} = \infty$ , 而  $\log(n!)$  的阶小于  $n \log n$ ,  $n^{1.05}$  的阶高于  $n$ , 故  $f(n) = O(g(n))$ 。