

# 递归树

# 递归树的概念

- 递归树是迭代计算的模型.
- 递归树的生成过程与迭代过程一致.
- 递归树上所有项恰好是迭代之后产生和式中的项.
- 对递归树上的项求和就是迭代后方程的解.

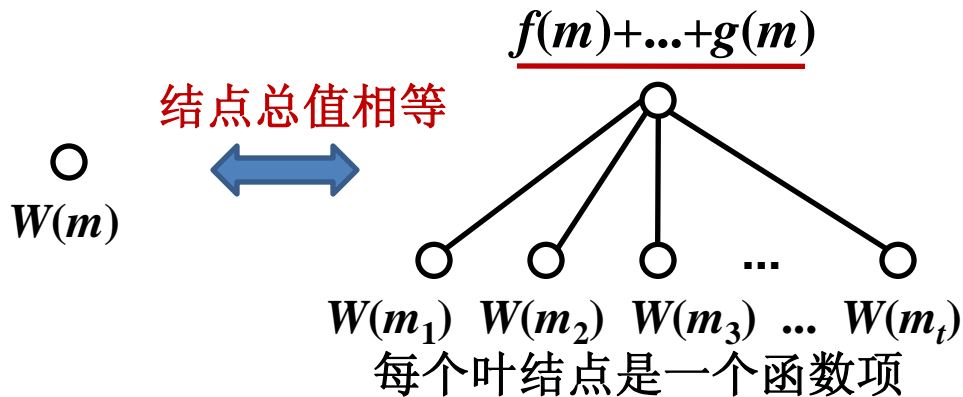
# 迭代在递归树中的表示

如果递归树上某结点标记为 $W(m)$

$$W(m) = W(m_1) + \dots + W(m_t)$$

$$+ \underline{f(m) + \dots + g(m)}, \quad m_1, \dots, m_t < m$$

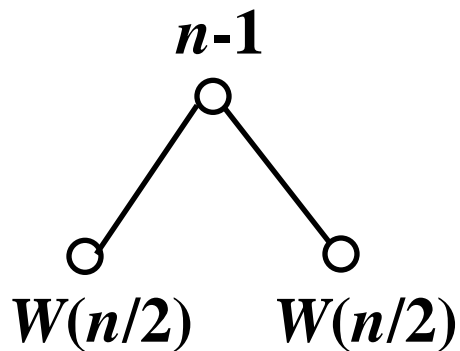
其中 $W(m_1), \dots, W(m_t)$ 称为函数项。



# 二层子树的例子

二分归并排序

$$W(n) = 2W(n/2) + \underline{n-1}$$

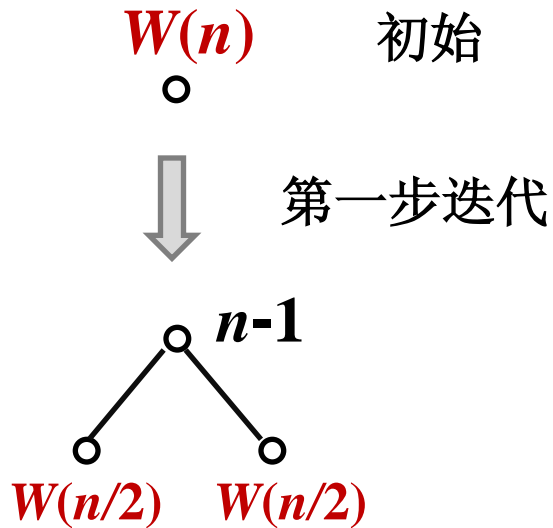


# 递归树的生成规则

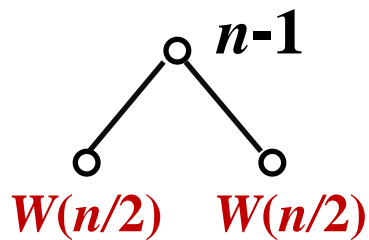
- 初始，递归树只有根结点，其值为 $W(n)$
- 不断继续下述过程：  
将函数项叶结点的迭代式 $W(m)$ 表示成二层子树  
用该子树替换该叶结点
- 继续递归树的生成，直到树中无函数项(只有初值)为止.

# 递归树生成实例

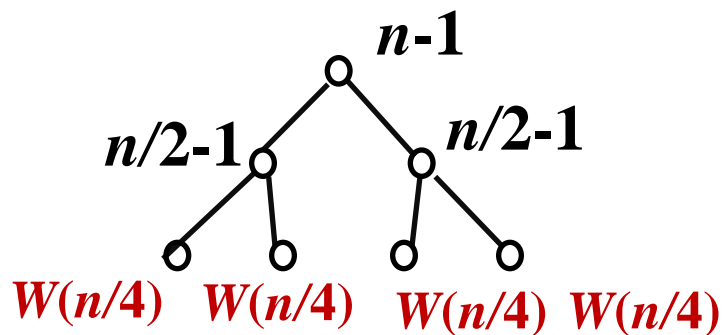
$$W(n) = 2W(n/2) + n-1$$



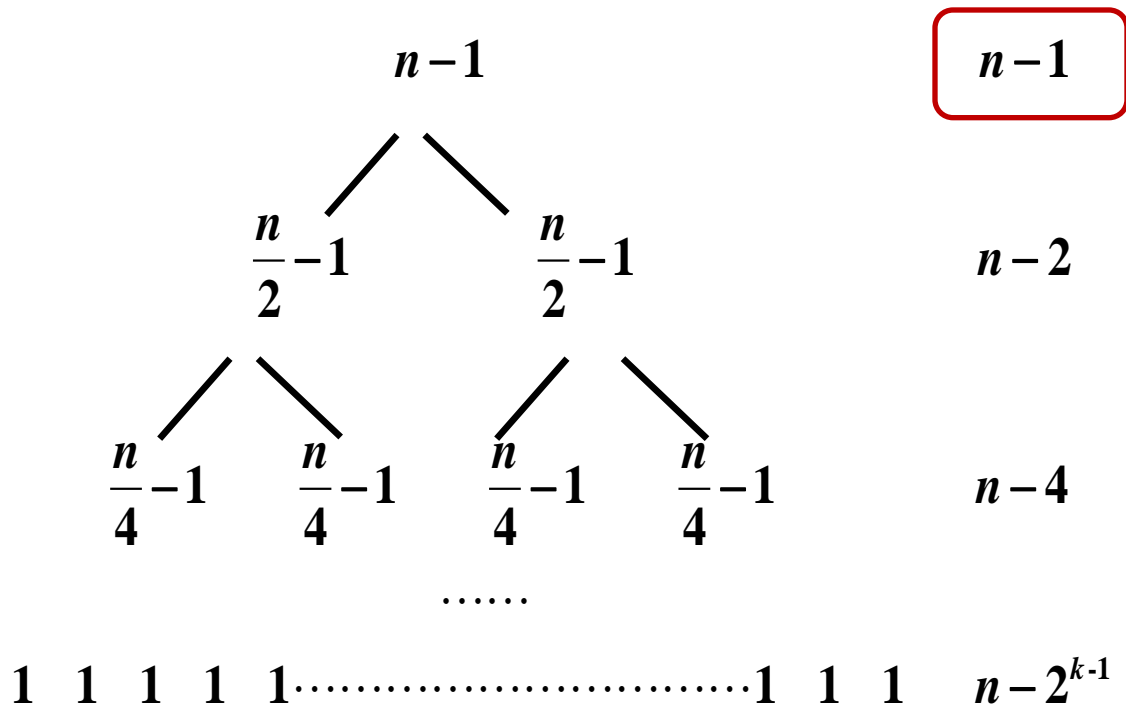
# 递归树生成实例



第二步迭代



# 递归树



$$n-1$$

$$n-2$$

$$n-4$$



# 对递归树上的量求和

$$W(n) = 2W(n/2) + n - 1, \quad n = 2^k,$$

$$W(1) = 0$$

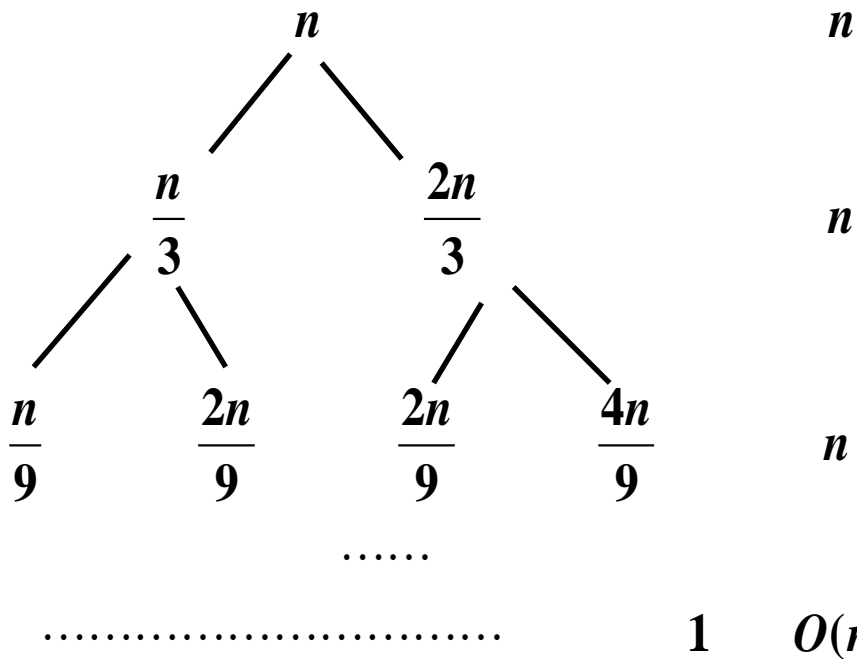
$$W(n) = n - 1 + n - 2 + \dots + n - 2^{k-1}$$

$$= kn - (2^k - 1)$$

$$= n \log n - n + 1$$

# 递归树应用实例

求解方程:  $T(n) = T(n/3) + T(2n/3) + n$



# 求和

方程:  $T(n)=T(n/3)+T(2n/3)+n$

递归树层数  $k$ , 每层  $O(n)$

$$n(2/3)^k = 1$$

$$\Rightarrow (3/2)^k = n$$

$$\Rightarrow k = O(\log_{3/2} n)$$

$$T(n)=O(n\log n)$$

# 小结

- 递归树是迭代的图形表述
- 递归树的生成规则
- 如何利用递归树求解递推方程?