迭代法求解 递推方程

迭代法

- 不断用递推方程的右部替换左部
- 每次替换,随着 n 的降低在和式中 多出一项
- 直到出现初值停止迭代
- 将初值代入并对和式求和
- 可用数学归纳法验证解的正确性

Hanoi 塔算法

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

 $T(1) = 1$

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

 $= 2 [2T(n-2) + 1] + 1$
 $= 2^2 T(n-2) + 2 + 1$
 $= ...$
 $= 2^{n-1}T(1) + 2^{n-2} + 2^{n-3} + ... + 2 + 1$
 $= 2^{n-1} + 2^{n-1} - 1$ 代入初值
 $= 2^n - 1$

插入排序算法

$$\begin{cases}
W(n) = W(n-1) + n - 1 \\
W(1) = 0
\end{cases}$$

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

$$= [W(n-2) + n-2] + n-1$$

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

$$= ...$$

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

$$= 1 + 2 + ... + (n-2) + (n-1)$$

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

换元迭代

- 将对n的递推式换成对其他变元k的递推式
- 对 k 直接迭代
- 将解 (关于 k 的函数) 转换成关于 n 的函数

二分归并排序

MergeSort (A, p, r)

输入:数组 *A*[*p*..*r*]

输出:按递增顺序排序的数组 A

- 1. if p < r
- 2. then $q \leftarrow \lfloor (p+r)/2 \rfloor$
- 3. MergeSort (A, p, q)
- 4. MergeSort (A, q+1, r)
- 5. Merge (A, p, q, r)

换元

假设
$$n=2^k$$
, 递推方程如下: $W(n)=2W(n/2)+n-1$ $W(1)=0$

换元:

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

 $W(0) = 0$

迭代求解

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

解的正确性-归纳验证

证明:下述递推方程的解是 W(n)=n(n-1)/2

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

 $W(1)=0$

方法: 数学归纳法

$$W(1)=1\times(1-1)/2=0$$

假设对于n,解满足方程,则W(n+1)

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

$$= n[(n-1)/2+1] = n(n+1)/2$$

小结

迭代法求解递推方程

- 直接迭代,代入初值,然后求和
- 对递推方程和初值进行换元,然后求和,求和后进行相反换元,得到原始递推方程的解
- 验证方法——数学归纳法