算法导论习题选集

练习 1-2

节选自《算法导论》教材第三版

课程网站: https://algorithm.cuijiacai.com

使用数学归纳法证明: 当 n 刚好是 2 的幂时,以下递归式的解是 $T(n) = n \log n$ 。

$$T(n) = \begin{cases} 2 & \text{if } n = 2\\ 2T(n/2) + n & \text{if } n = 2^k, k > 1 \end{cases}$$

回顾查找问题(参见练习 1-1 问题 1),注意到,如果序列 A 已经排好序,就可以将该序列的中点与v 进行比较。根据比较的结果,原序列中有一半就可以不用再做进一步的考虑了。二**分查找**算法重复这个过程,每次都将序列剩余部分的规模减半。为二分查找写出 迭代或递归的伪代码。证明:二分查找的最坏情况运行时间为 $\Theta(\log n)$ 。

注意到第一讲 PPT 第 9 页 (教材 2.1 节) 中过程 INSERTION-SORT 的第 5-7 行的 while 循环采用一种线性查找来(反向)扫描已排好序的子数组 A[1...j-1] 。我们可以使用二分查找(参见练习 1-2 问题 2)来把插入排序的最坏情况总运行时间改进到 $\Theta(n\log n)$ 吗?

描述一个运行时间为 $\Theta(n \log n)$ 的算法,给定 n 个整数的集合 S 和另一个整数 x ,该算法能确定 S 中是否存在两个其和刚好为 x 的元素。