# 算法导论习题选集

# 练习 7-1

节选自《算法导论》教材第三版

课程网站: https://algorithm.cuijiacai.com

在一棵比较排序算法的决策树中,一个叶结点可能的最小深度是多少?

不用斯特林公式,给出  $\log n!$  的渐进紧确界。利用作业 6-1 问题 3 第 4 问中涉及的技术来求累加和  $\sum\limits_{k=1}^n \log k$  。

证明:对于n!种长度为n的输入中的至少一半,不存在能达到线性运行时间的比较算法。如果只要求对1/n的输入达到线性时间呢? $1/2^n$ 呢?

假设现在有一个包含n个元素的待排序序列。该序列由n/k个子序列组成,每个子序列包含k个元素。一个给定子序列中的每个元素都小于其后继子序列中的所有元素,且大于其前驱子序列中的每个元素。因此,这个长度为n的序列的排序转化为对n/k个子序列中的k个元素的排序。试证明:这个排序问题中所需比较次数的下界是 $\Omega(n\log k)$ 。(提示:简单地将每个子序列的下界进行合并是不严谨的。)

试证明 COUNTING-SORT (详见第 7 讲 PPT 第 11 页) 是稳定的 (详见第 7 讲 PPT 第 15 页)。

假设我们在 COUNTING-SORT (详见 [第 7 讲 PPT 第 11 页](/slides/lec07-sorting-in-linear-time.pdfpage=11)) 的第 10 行循环的开始部分,将代码改写为

10 **for** j = 1 **to** A.length

试证明该算法仍然是正确的。它还稳定吗?

设计一个算法,它能够对于任何给定的介于 0 到 k 之间的 n 个整数先进行预处理,然后在 O(1) 时间内回答输入的 n 个整数中有多少个落在区间 [a..b] 内。你设计的算法与处理时间应为  $\Theta(n+k)$ 。