算法导论习题选集

练习6

节选自《算法导论》教材第三版

课程网站: https://algorithm.cuijiacai.com

假设快速排序的每一层所做的划分的比例都是 $1-\alpha:\alpha$, 其中 $0<\alpha\le 1/2$ 且是一个常数。试证明:在相应的递归树中,叶结点的最小深度大约是 $-\log n/\log \alpha$,最大深度大约是 $-\log n/\log (1-\alpha)$ (无需考虑舍入问题)。

试证明: 在一个随机输入的数组上,对于任何常数 $0<\alpha\leq 1/2$,PARTITION 产生比 $1-\alpha:\alpha$ 更平衡的划分的概率约为 $1-2\alpha$ 。

证明: 在递归式

$$T(n) = \max_{0 \le q \le n-1} (T(q) + T(n-q-1)) + \Theta(n)$$

$$\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ T(n) = \Theta(n^2) \ \ .$$

当输入数据已经"几乎有序"时,插入排序速度很快。在实际应用中,我们可以利用这一特点来提高快速排序的速度。当对一个长度小于 k 的子数组调用快速排序时,让它不做任何排序就返回。当上层的快速排序调用返回后,对整个数组运行插入排序来完成排序过程。试证明:这一排序算法的期望时间复杂度为 $O(nk+n\log(n/k))$;并说明我们应该如何选择 k。

考虑对 PARTITION 过程做这样的修改: 从数组 A 中随机选出三个元素,并用这三个元素的中位数(即这三个元素按大小排在中间的值)对数组进行划分。求以 a 的函数形式表示的、最坏划分比例为 α : $(1-\alpha)$ 的近似概率,其中 $0<\alpha<1$ 。