算法导论习题选集

练习 3-1

节选自《算法导论》教材第三版 课程网站: https://algorithm.cuijiacai.com

假定修改最大子数组问题的定义,允许结果为空数组,其和为 0。你应该如何修改现有算法,使它们能允许空数组为最终结果?

使用如下思想为最大子数组问题设计一个非递归的、线性时间的算法。从数组的左边界开始,由左至右处理,记录到目前为止已经处理过的最大子数组。若已知 A[1..j] 的最大子数组,基于如下性质将解扩展为 A[1..j+1] 的最大子数组:A[1..j+1] 的最大子数组要么是 A[1..j] 的最大子数组,要么是某个子数组 A[i..j+1] ($1 \le i \le j+1$)。在已知 A[1..j] 的最大子数组的情况下,可以在线性时间内找出形如 A[i..j+1] 的最大子数组。

为 Strassen 算法编写伪代码。

用 Strassen 算法作为子过程来进行一个 $kn \times n$ 矩阵和一个 $n \times kn$ 矩阵的乘法,最快需要花费多长时间?对于两个输入矩阵规模互换的情况,回答相同的问题。

设计算法,仅使用三次实数乘法即可完成复数 a+bi 和 c+di 相乘。算法需接收 a,b,c,d 作为输入,分别生成实部 ac-bd 和虚部 ad+bc。