

第五章动态规划练习

一、 习题五： 1,2,3(要求 $T(n)$ 优于 $O(4^n)$),4

二、

1. 设 $A=\langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle$ 是 n 个不等的整数构成的序列, A 的一个单调递增子序列是序列 $\langle x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k} \rangle$, $i_1 < i_2 < \dots < i_k$, 且 $x_{i_1} < x_{i_2} < \dots < x_{i_k}$, 子序列含有 k 个整数。例如, $A=\langle 1, 5, 3, 8, 10, 6, 4, 9 \rangle$, 它的长度为 4 的递增子序列是: $\langle 1, 5, 8, 10 \rangle$, $\langle 1, 5, 8, 9 \rangle$,。设计一个算法, 求 A 的一个最长的单调递增子序列, 分析算法的时间复杂度。对输入实例 $A=\langle 2, 8, 4, -4, 5, 9, 11 \rangle$, 给出算法的计算过程和最后的解。

2. 有 n 项作业集合 $J=\{1, 2, 3, \dots, n\}$, 每项作业 i 的加工时间为 $t(i)$, $t(1) \leq t(2) \leq \dots \leq t(n)$, 获得收益 $v(i)$, 任务的结束时间为 D 。一个可行的调度是对 J 的子集 A 中任务的一个安排, 对于 $i \in A$, $f(i)$ 是开始时间, 满足:

$$f(i) + t(i) \leq f(j) \text{ 或 } f(j) + t(j) \leq f(i), j \neq i, i, j \in A; \sum_{k \in A} t(k) \leq D$$

设机器从 0 时刻启动, 只要有作业就不闲置, 求具有最大效益的调度。给出算法和复杂度分析。

3. 设 A 是顶点为 $1, 2, \dots, n$ 的凸多边形, 可以用不在内部相交的 $n-3$ 条对角线将 A 划分成三角形, 如下图是 5 边形的所有划分方案。假设凸 n 边形的边及对角线的长度 d_{ij} 都是给定的正整数, $1 \leq i < j \leq n$, 划分后三角形 ijk 的权值等于其周长。求具有最小权值的划分方案, 设计一个动态规划算法求解这个问题, 分析算法复杂度。(提示: 参考矩

阵连乘问题)。

