

## 算法基础 作业 6

**15.3-3.** 考虑矩阵链乘法问题的一个变形：目标改为最大化举证序列括号化方案的标量乘法运算次数，而非最小化。此问题具有最优子结构性质吗？

**解：**此问题仍具有最优子结构性质。不妨假设  $A_i A_{i+1} \cdots A_j$  的最优解在  $A_k$  和  $A_{k+1}$  之间划分，若  $A_i \cdots A_k$  或  $A_{k+1} \cdots A_j$  没有采用它的最优解，则将它的最优解代入原来  $A_i \cdots A_j$  的“最优解”中，得到的运算次数比原来更高，显然与假设的“最优”性质矛盾，故此问题的最优解包含其子问题的最优解，也就是具有最优子结构性质。

**15.3-4.** 如前所述，使用动态规划方法，我们首先求解子问题，然后选择哪些子问题用来构造原问题的最优解。Capulet 教授认为，我们不必为了求原问题的最优解而总是求解出所有子问题。她建议，在求矩阵链乘法问题的最优解时，我们总是可以在求解子问题之前选定  $A_i A_{i+1} \cdots A_j$  的划分位置  $A_k$  (选定的  $k$  使得  $p_{i-1} p_k p_j$  最小)。请找出一个反例，证明这个方法可能生成次优解。

**解：**假设有 3 个矩阵  $A_1, A_2, A_3$ ，对应的规模依次为  $p_0 = 1000, p_1 = 100, p_2 = 10, p_3 = 1$ 。使用 Capulet 教授的方法，选定的划分位置为  $k = 2$ ，对应的括号化方案为  $((A_1 A_2) A_3)$ ，需要进行的标量乘法次数为  $1000 \times 100 \times 10 + 1000 \times 10 \times 1 = 1010000$ 。而最优括号化方案为  $(A_1 (A_2 A_3))$ ，需要进行的标量乘法次数为  $100 \times 10 \times 1 + 1000 \times 100 \times 1 = 101000 < 1010000$ 。因此 Capulet 的方法可能生成次优解。

**15.4-4.** 说明如何只使用表  $c$  中的  $2 \times \min(m, n)$  个表项及  $O(1)$  的额外空间来计算 LCS 的长度。然后说明如何只用  $\min(m, n)$  个表项及  $O(1)$  的额外空间完成相同的工作。

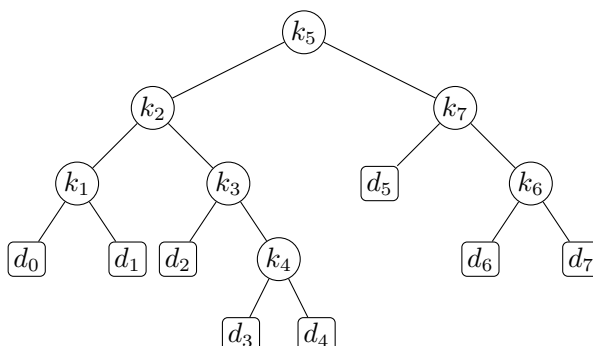
**解：**因为计算表  $c$  的某一行只需要其上一行的数据，因此可以在完全计算完一行后就将上一行丢弃，这样只需要表  $c$  中两行的表项 (即  $2 \times \min(m, n)$ ) 及  $O(1)$  的额外空间。

更进一步，因为计算  $c[i, j]$  只需要知道  $c[i-1, j-1], c[i, j-1], c[i-1, j]$ ，所以实际上只需要一个临时变量存储  $c[i-1, j-1]$  即可在  $c$  的一行空间完成计算，只需要重复地在这一行中从左往右依次更新表项值：在更新这一行的第  $j$  个表项前，第  $j-1$  个表项的值就是  $c[i, j-1]$ ，第  $j$  个表项中存储着  $c[i-1, j]$ ，临时变量中存储着  $c[i-1, j-1]$ ，根据它们计算出  $c[i, j]$ ，然后将第  $j$  个表项值存入临时变量，再用  $c[i, j]$  存入第  $j$  个表项完成更新。这样就能只用  $\min(m, n)$  个表项及  $O(1)$  的额外空间。

**15.5-2.** 若 7 个关键字的概率如下所示，求其最优二叉搜索树的结构和代价。

$i$	0	1	2	3	4	5	6	7
$p_i$		0.04	0.06	0.08	0.02	0.10	0.12	0.14
$q_i$	0.06	0.06	0.06	0.06	0.05	0.05	0.05	0.05

**解:** 最优二叉搜索树的代价为 3.12, 结构如下



**16.1-3.** 对于活动选择问题, 并不是所有贪心方法都能得到最大兼容活动子集. 请举例说明, 在剩余兼容活动中选择持续时间最短者不能得到最大集. 类似地, 说明在剩余兼容活动中选择与其他剩余活动重叠最少者, 以及选择最早开始者均不能得到最优解.

**解:** 考虑这样一个活动集合  $\{[1, 4), [3, 5), [4, 7)\}$ , 选择持续时间最短者得到的子集为  $\{a_2\}$ , 而最大兼容子集为  $\{a_1, a_3\}$ , 没有得到最优解.

考虑这样一个活动集合  $\{[1, 3), [2, 4), [2, 4), [2, 4), [3, 5), [4, 6), [5, 7), [6, 8), [6, 8), [6, 8), [7, 9)\}$ , 选择与其他剩余活动重叠最少者会首先选择  $a_6 = [4, 6)$ , 导致无法再选择  $a_5 = [3, 5)$  和  $a_7 = [5, 7)$ , 而唯一的最大兼容子集为  $\{a_1 = [1, 3), a_5, a_7, a_{11} = [7, 9)\}$ , 故无法得到最优解.

考虑这样一个活动集合  $\{[1, 8), [2, 4), [4, 7)\}$ , 选择开始最早者得到的子集为  $\{a_1\}$ , 而最大兼容子集为  $\{a_2, a_3\}$ , 没有得到最优解.