

Homework02 2021.11.2

1.

我们对钢条切割问题进行一点修改，除了切割下的钢条段具有不同价格 p_i 外，每次切割还要付出固定的成本 c 。这样，切割方案的收益就等于钢条段的价格之和减去切割的成本。设计一个动态规划算法解决修改后的钢条切割问题。

```
CUT-ROD(p, n)
let r[0...n] be a new array
r[0] = 0
for j = 1 to n
    q = -∞
    for i = 1 to j - 1
        q = max(q, p[i] + r[j-i] - c)
    q = max(q, p[j])
    r[j] = q
return r[n]
```

2.

令 $R(i, j)$ 表示在一次调用 MATRIX-CHAIN-ORDER 过程中，计算其他表项时访问表项 $m[i, j]$ 的次数。证明： $\sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n R(i, j) = \frac{n^3 - n}{3}$

设矩阵的总数为 n ，在计算 $m[i, j]$ 时，需要访问 $m[i, k]$ 与 $m[k + 1, j]$ ， $k \in [i, j - 1]$

所以， $m[i, j]$ 会被 $m[i, p]$ $p \in [j + 1, n]$ 以及 $m[q, j]$ $q \in [1, i - 1]$ 访问，共 $n + i - j - 1$ 个元素

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n R(i, j) &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n (n + i - j - 1) = \sum_{i=1}^n \left(\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2} - \frac{i^2}{2} + \frac{3}{2}i - 1 \right) \\ &= \frac{n^3}{2} - \frac{n^2}{2} - \frac{1}{2} \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + \frac{3}{2} \frac{(n+1)n}{2} - n = \frac{n^3 - n}{3} \end{aligned}$$

3.

对输入链长度为 n 的矩阵链乘法问题，描述其子问题图：它包含多少个顶点？包含多少条边？这些边分别连接哪些顶点。

对于子问题中节点 $m[i, j]$ ， $i \in [1, j]$ ， $j \in [1, n]$

子问题图共有： $\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^j 1 = \frac{n(n+1)}{2}$ 个结点。

对于节点 $m[i, j]$ ，它与 $m[i, k]$ 与 $m[k + 1, j]$ 结点有边相连 $k \in [i, j - 1]$

故其子问题图共有 $\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^j 2(j - i) = \frac{n(n+1)(n-1)}{3}$ 条边

