

矩阵连乘——动态规划

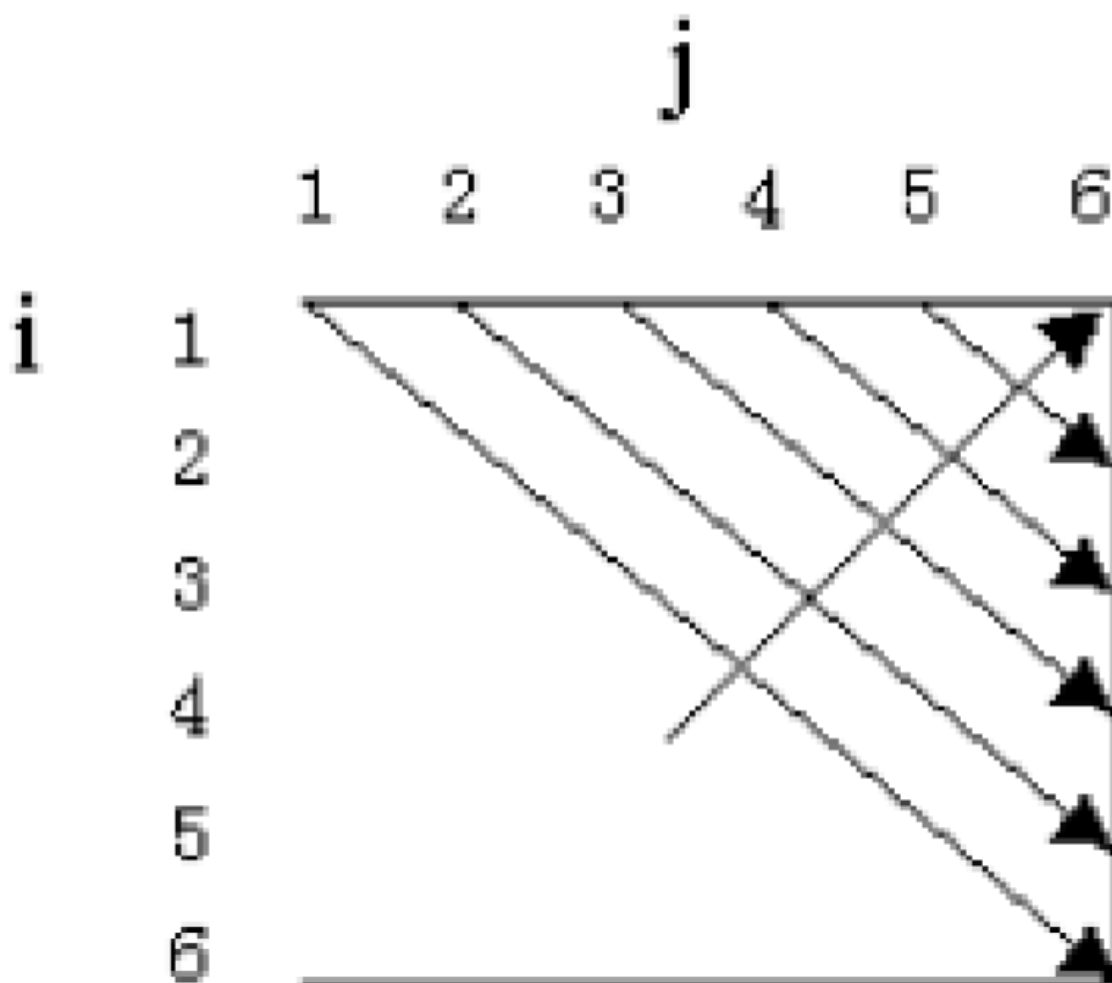
2054305 陈敬麒

实现

用于存储的矩阵: $dp[\text{矩阵数}][\text{矩阵数}]$

记录路径: $path[\text{矩阵数}][\text{矩阵数}]$

计算原理



首先 $dp[i][j]$ 记录 $A_i \dots A_j$ 的乘法次数

同一个斜线上的共同点: 连续的相同个数矩阵相乘 的所有情况

从内到外的原理: 从一个矩阵自身, 到两个矩阵, 到三个, 到cnt个逐步递推

while循环顺序入下—— (以4个矩阵相乘为例)

```

for num in range(cnt): # (矩阵数量1->cnt) 整体上从左下到右上
    for row in range(cnt-num): # 只考虑num数量矩阵相乘下, 遍历所有可能性
        col = row+num # dp[row][col]的意义是: 从第row个矩阵连乘到第col个矩阵 的最小乘法次数

        ''' 执行顺序如下:
            dp[row][row+num] = j
            j = j+1
            [ 1.  5.  8. 10.]
            [ 0.  2.  6.  9.]
            [ 0.  0.  3.  7.]
            [ 0.  0.  0.  4.]
        '''

```

具体举例(注意下图中不是从零开始计算):

dp[2][5]的计算只需要考虑蓝色三角形之内的数据

计算的时候把2—5的矩阵分成两部分, 各部分的数据是蓝色三角形内已经计算过的

		j					
		1	2	3	4	5	6
i	1	0	15750	7875	9375	11875	15125
	2		0	2625	4375	7125	10500
	3			0	750	2500	5375
	4				0	1000	3500
	5					0	5000
	6						0

$$\begin{aligned}
 m[2][5] &= \min \begin{cases} m[2][2] + m[3][5] + p_1 p_2 p_5 = 0 + 2500 + 35 \times 15 \times 20 = 13000 \\ m[2][3] + m[4][5] + p_1 p_3 p_5 = 2625 + 1000 + 35 \times 5 \times 20 = 7125 \\ m[2][4] + m[5][5] + p_1 p_4 p_5 = 4375 + 0 + 35 \times 10 \times 20 = 11375 \end{cases} \\
 &= 7125 \\
 \therefore s[2][5] &= 3 \quad (A_2 A_3)(A_4 A_5)
 \end{aligned}$$

代码如下

```
if row == col:
    dp[row][col] = 0
else:
    tmp = [dp[row][mid]+dp[mid+1][col]+P[row]*P[mid+1]*P[col+1] for mid in
range(row, col)]
    dp[row][col] = min(tmp)
    path[row][col] = tmp.index(dp[row][col]) + row
```

其中tmp就是需要计算最小值的数组，每个元素的mid加括号为：(left...mid)(mid+1...right)

path[left][right]就记录这个加括号的mid值

加括号的位置求解（路径）

利用递归，从每一次分隔的位置划分为两半部分，在两端加括号（分割位置记录在path\[left\]\[right\]中

括号记录方式：数组bracket[矩阵数量][2]

bracket[i][0]：矩阵i左边的左括号数

bracket[i][1]：矩阵i右边的右括号数

```
def add_bracket(left, right):
    if left == right:
        return
    bracket[left][0] = bracket[left][0] + 1
    bracket[right][1] = bracket[right][1] + 1

    if right-left >= 2:
        mid = path[left][right]
        add_bracket(left, mid)
        add_bracket(mid+1, right)
```

```
bracket = np.zeros((cnt, 2), int)
add_bracket(0, path[0][cnt-1])
add_bracket(path[0][cnt-1]+1, cnt-1)
```

输出如下：

```
# 输入
Input（输入数字，并用英文,分隔）：P = 30,35,15,5,10,20,25
# dp数组
[ 0 15750 7875 9375 11875 15125]
[ 0 0 2625 4375 7125 10500]
[ 0 0 0 750 2500 5375]
[ 0 0 0 0 1000 3500]
[ 0 0 0 0 0 5000]
[ 0 0 0 0 0 0]
# 路径数组
[-1 0 0 2 2 2]
[-1 -1 1 2 2 2]
```

```
[-1 -1 -1 2 2 2]
[-1 -1 -1 -1 3 4]
[-1 -1 -1 -1 -1 4]
[-1 -1 -1 -1 -1 -1]
```

最后输出

Output:15125

(A(BC))((DE)F)

Input（输入数字，并用英文,分隔）： P = 10,30

Output:0

(A)

Input（输入数字，并用英文,分隔）： P = 10,30,5,60

Output:4500

(AB)C

复杂度分析

空间复杂度： $n*n$

时间复杂度：三重循环 $O(n^3)$