

第四章作业

2203202

202211189

李博文

第四章作业

4. 给定一个整数序列 a_1, \dots, a_n 。相邻两个整数可以合并，合并两个整数的代价是这两个整数之和。通过不断合并最终可以将整个序列合并成一个整数，整个过程的总代价是每次合并操作代价之和。试设计一个动态规划算法给出 a_1, \dots, a_n 的一个合并方案使得该方案的总代价最大。设计动态规划算法求解此问题并分析算法的时间复杂性。

先定义一个二维数组 $dp[i][j]$ 表示从 i 到 j 的最大合并代价。

先初始化 dp ，使所有位置元素都为 0，然后读取整数组列。

对于每个子序列长度计算，求出最大合并代价。

每个子序列，递归分割，计算子子序列的合并代价之和，后更新 dp

最后， $dp[0][n-1]$ 就是最大合并代价

代码：

```
def max_range_cost(array):
```

```
    n = len(array)
```

```
    dp = [[0] * n for _ in range(n)]
```

遍历

```
    for length in range(2, n+1):
```

```
        for i in range(n-length+1):
```

```
            j = i + length - 1
```

```
            for k in range(i, j): # 所有的分割点
```

```
                cost = arr[k+1] + arr[j]
```

```
                if k == i: # 遇见
```

```
                    dp[i][j] = cost
```

```
                else: # 否则加上前一部分的代价
```

```
                    dp[i][j] = max(dp[i][j], dp[i][k] + cost)
```

```
    return dp[0][n-1]
```

```
array = [int(x) for x in input().split()]
```

```
print(max_range_cost(array))
```

时间复杂度分析：一次递归，两次遍历，时间复杂度为 $O(n^3)$

