# 算法分析和复杂性理论 第 6 次作业

#### 张瀚文 2201212865

# 1 背包问题

## 题目描述:

一个旅行者随身携带一个背包,可以放入背包的物品有n种,每种物品的重量和价值分别是 $w_i$ , $v_i$ , $i=1,\cdots,n$ .如果背包的最大容量限制是b,怎样选择放入背包的物品以使得背包的价值最大?

解题思路:对于第 i 个物品,有两种状态:

- 1. 拿,背包容量减少 wi,价值增加 vi。
- 2. 不拿,背包容量不变,价值不变,继续考虑第 i-1 个物品。

V[i,j]表示在面对第i件物品,且背包容量为j时所能获得的最大价值。

那么状态转移方程为:

f[i][j]=max(f[i-1][j],f[i-1][j-w[i]]+c[i])

#### 测试代码:

```
def bag(n, c, w, v):
   测试数据:
   n = 6 物品的数量,
  c = 10 书包能承受的重量,
  w = [2, 2, 3, 1, 5, 2] 每个物品的重量,
  v = [2, 3, 1, 5, 4, 3] 每个物品的价值
  # 置零,表示初始状态
  value = [[0 for j in range(c + 1)] for i in range(n + 1)]
   for i in range(1, n + 1):
     for j in range(1, c + 1):
         value[i][j] = value[i - 1][j]
         # 背包总容量够放当前物体,遍历前一个状态考虑是否置换
         if j \ge w[i-1] and value[i][j] < value[i-1][j-w[i-1]] +
v[i - 1]:
            value[i][j] = value[i - 1][j - w[i - 1]] + v[i - 1]
   for x in value:
     print(x)
```

# 2 投资问题

### 题目描述:

设有m元钱, n项投资, 函数  $f_i(x)$  表示将x元钱投入到第 i 项项目所产生的效益,  $i=1,\dots,n$ . 问: 如何分配这m元钱, 使得投资的总效益最高?

**解题思路**: 假设  $F_k(x)$  为 x 万元钱投资给前 k 个项目获得的最大收益,用动态规划思路求解,问题就转成求  $F_k(m)$ 。当 k=1 时,也就是说只投一个项目时最大收益为:  $F_k(x)=f_1(x)$ ;当 1 < k < m 时,即至少投资两个项目以上时,设 p 为分配给第 k 个项目的资金,此时还剩下 x-p 的资金可分配给前 k-1 个项目,则获得的最大收益为:  $f_k(p)+F_{k-1}(x-p)$ 。根据上面的分析,可以得到转移方程:

$$F_k(x) = \begin{cases} \max\{f_k(p) + F_{k-1}(x-p)\}, 0 \le p \le x0 < k \le n \\ f_1(x), k = 1 \end{cases}$$

#### 测试代码:

```
import numpy as np
m = 5 # 投资总额
n = 6 # n 项投资
k = 4 # 项目数
dp = np.zeros((m, n)) # dp[i][j] 从1-i 号项目中选择,投资 j 万元, 所取得的最大收益
mark = np.zeros((m, n)) # M1-i 号项目中选择,投资 i 万元,获得最大收益时,在第 i 号项
目中投资了多少钱
f = np.array([[0, 0, 0, 0, 0, 0],
          [0, 11, 12, 13, 14, 15],
          [0, 0, 5, 10, 15, 20],
          [0, 2, 10, 30, 32, 40],
          [0, 20, 21, 22, 23, 24]])
# 初始化第一行
for j in range(m + 1):
  dp[1][j] = f[1][j]
  mark[1][j] = j
for i in range(1, k + 1):
   for j in range(1, m + 1):
      for k in range(j):
         if dp[i][j] < f[i][k] + dp[i - 1][j - k]:
```