

浙江工商大学  
计算机与信息工程学院

**《算法分析与设计课程作业》**



学 号： 18020100006

姓 名： 徐晨鸥

班 级： 计算机与信息技术18硕

日 期： 2019.04.22

## 一、作业内容

**背包问题** (Knapsack problem) 是一种组合优化的NP完全问题。问题可以描述为：  
给定一组物品，每种物品都有自己的重量和价格，在限定的总重量内，我们如何选择，才能使得物品的总价格最高。问题的名称来源于如何选择最合适的物品放置于给定背包中。

我们有  $n$  种物品，物品  $j$  的重量为  $w_j$ ，价格为  $p_j$ 。

我们假定所有物品的重量和价格都是非负的。背包所能承受的最大重量为  $W$ 。

如果限定每种物品只能选择0个或1个，则问题称为**0-1背包问题**。

可以用公式表示为：

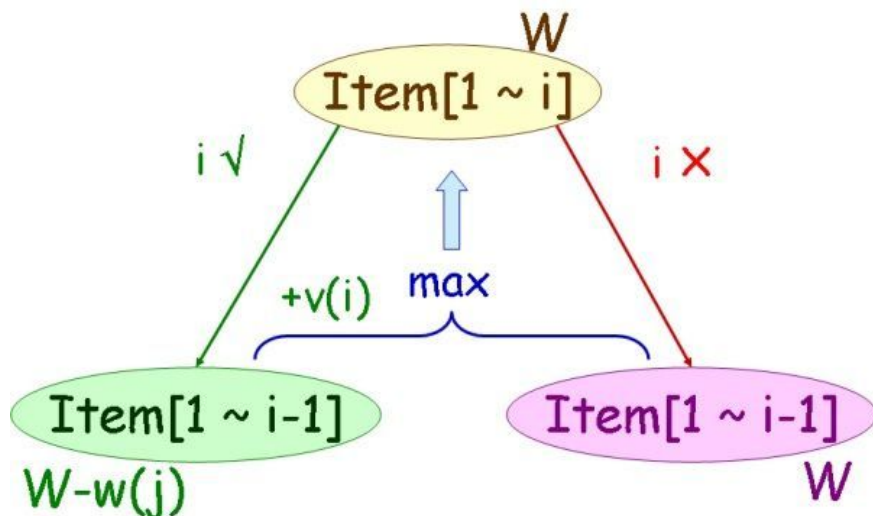
$$\text{最大化} \quad \sum_{j=1}^n p_j x_j$$

$$\text{受限于} \quad \sum_{j=1}^n w_j x_j \leq W, \quad x_j \in \{0, 1\}$$

## 二、算法步骤与实现

定义子问题

$p(i, W)$  : 在前  $i$  个物品中挑选总重量不超过  $W$  的物品，每种物品最多只能1个  
最优值为  $m(i, W) = \max\{m(i-1, W), m(i-1, W-w_i) + v_i\}$



从而得到m 的表示为：

$$m(i, W) = \begin{cases} 0 & \text{if } i = 0 \\ 0 & \text{if } W = 0 \\ m(i-1, W) & \text{if } w_i > W \\ \max\{m(i-1, W), v_i + m(i-1, W - w_i)\} & \text{otherwise} \end{cases}$$

算法的伪代码：

```
Input: n, w1, ..., wn, v1, ..., vn, C
for W = 0 to C
    m[0, W] = 0
for i = 1 to n
    m[i, 0] = 0
for i = 1 to n
    for W = 1 to C
        if (wi > W)
            m[i, W] = m[i-1, W]
        else
            m[i, W] = max { m[i-1, W], vi + m[i-1, W-wi] }
return m[n, C]
```

python 实现的代码：

```
import numpy as np

#多个 (n) 物品，每种物品都有自己的重量 (w_i) 和价值 (v_i)，在限定的总重量/总容量 (C) 内，
#选择其中若干个（也即每种物品可以选0个或1个），设计选择方案使得物品的总价值最高。

#setting parameters
value_list = [1,6,18,22,28]
weight_list = [1,2,5,6,7]
n = 5
w = 11

#p(i,w):在前 i 个物品中挑选总重量不超过w的物品，每种物品最多只能1个
#最优值为 m (i, w) = max{m (i-1, w) , m (i-1, w-wi) +vi}
```

```

def bag(n, c, w, v):
    """
    n 物品的数量,
    c 书包能承受的重量,
    w 每个物品的重量,
    v 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 >= 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)
    return value

def show(n, c, w, value):
    print('最大价值为:', value[n][c])
    x = [False for i in range(n)]
    j = c
    for i in range(n, 0, -1):
        if value[i][j] > value[i - 1][j]:
            x[i - 1] = True
            j -= w[i - 1]
    print('背包中所装物品为:')
    for i in range(n):
        if x[i]:
            print('第', i+1, '个', end='')

#print(solve(value_list, weight_list, w, n))
print("初始的背包如下：价值、重量")
print(value_list)
print(weight_list)
print("装背包表格")
show(n, w, weight_list, bag(n, w, weight_list, value_list))

```

### 三、实验结果与分析

PROBLEMS    OUTPUT    DEBUG CONSOLE    TERMINAL

```
初始的背包如下：价值、重量
[1, 6, 18, 22, 28]
[1, 2, 5, 6, 7]
装背包表格
[0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
[0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]
[0, 1, 6, 7, 7, 7, 7, 7, 7, 7, 7, 7, 7]
[0, 1, 6, 7, 7, 18, 19, 24, 25, 25, 25, 25, 25]
[0, 1, 6, 7, 7, 18, 22, 24, 28, 29, 29, 40, 40]
[0, 1, 6, 7, 7, 18, 22, 28, 29, 34, 35, 40, 40]
最大价值为：40
背包中所装物品为：
第 3 个,第 4 个,
```

可以通过实验结果看出，使用动态规划的算法的确可以得到最优解。  
上图在背包承重为11，物品价值为1， 6， 18， 22， 28， 且对应重量为1， 2， 5， 6， 7的情况下。选择了最高价值的组合3和4。

而通过装背包的表格可以看出动态规划的过程中的结果。