# 背包九讲(超值得看的一大坨资料,附代码、视频、资料...)



未名湖畔种干玺

5 已于 2022-04-20 22:18:36 修改 ○ 阅读量1.2k ☆ 收藏 11

▲ 点赞数 2

文章标签: 算法

背包

背包九讲概述

1.01背包问题

题目

• 01背包问题

版权

每件物品只能选0次或者1次

有 N 件物品和一个容量是 V 的背包。每件物品只能使用一次。

第 i 件物品的体积是  $v_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使这些物品的总体积不超过背包容量,且总价值最大。输出最大价值。

### 输入格式

第一行两个整数,N,V,用空格隔开,分别表示物品数量和背包容积。

接下来有 N 行,每行两个整数  $v_i, w_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 件物品的体积和价值。

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

#### 数据范围

 $0 < N, V \le 1000$ 

 $0 < v_i, w_i \le 1000$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

# 2. 完全背包问题

题目

### • 完全背包问题

每件物品可以选无数次

有 N 种物品和一个容量是 V 的背包,每种物品都有无限件可用。

第 i 种物品的体积是  $v_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使这些物品的总体积不超过背包容量,且总价值最大。输出最大价值。

### 输入格式

第一行两个整数,N,V,用空格隔开,分别表示物品种数和背包容积。

接下来有 N 行,每行两个整数  $v_i, w_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 种物品的体积和价值。

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

### 数据范围

 $0 < N, V \le 1000$ 

 $0 < v_i, w_i \le 1000$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

# 3. 多重背包问题

题目

• 多重背包问题 I

限定每件物品的数量

有 N 种物品和一个容量是 V 的背包。

第 i 种物品最多有  $s_i$  件, 每件体积是  $v_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使物品体积总和不超过背包容量,且价值总和最大。输出最大价值。

## 输入格式

第一行两个整数,N,V,用空格隔开,分别表示物品种数和背包容积。

接下来有 N 行,每行三个整数  $v_i, w_i, s_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 种物品的体积、价值和数量。

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

### 数据范围

 $0 < N, V \le 100$  $0 < v_i, w_i, s_i \le 100$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

### 4. 混合背包问题

题目

• 混合背包问题

有的物品只能选一次,有的可以选无限次,有的可以选n次

有 N 种物品和一个容量是 V 的背包。

#### 物品一共有三类:

- 第一类物品只能用1次(01背包);
- 第二类物品可以用无限次(完全背包);
- 第三类物品最多只能用 s<sub>i</sub> 次(多重背包);

每种体积是  $v_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使物品体积总和不超过背包容量,且价值总和最大。输出最大价值。

### 输入格式

第一行两个整数,N,V,用空格隔开,分别表示物品种数和背包容积。

接下来有 N 行,每行三个整数  $v_i, w_i, s_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 种物品的体积、价值和数量。

- $s_i = -1$  表示第 i 种物品只能用1次;
- s<sub>i</sub> = 0 表示第 i 种物品可以用无限次;
- s<sub>i</sub> > 0 表示第 i 种物品可以使用 s<sub>i</sub> 次;

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

#### 数据范围

 $0 < N, V \le 1000$ 

 $0 < v_i, w_i \le 1000$ 

 $-1 < s_i < 1000$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

# 5. 二维费用的背包问题

题目

• 二维费用的背包问题

物品拥有体积质量和价值

有 N 件物品和一个容量是 V 的背包,背包能承受的最大重量是 M。

每件物品只能用一次。体积是  $v_i$ , 重量是  $m_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使物品总体积不超过背包容量,总重量不超过背包可承受的最大重量,且价值总和最大。

输出最大价值。

### 输入格式

第一行三个整数,N,V,M,用空格隔开,分别表示物品件数、背包容积和背包可承受的最大重量。

接下来有 N 行,每行三个整数  $v_i, m_i, w_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 件物品的体积、重量和价值。

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

### 数据范围

- 0 < N < 1000
- $0 < V, M \le 100$
- $0 < v_i, m_i \le 100$
- $0 < w_i \le 1000$

CSDN @未名湖畔种千玺

# 6. 分组背包问题

题目

• 分组背包问题

若干组物品,每一组只能选一个

有 N 组物品和一个容量是 V 的背包。

每组物品有若干个,同一组内的物品最多只能选一个。 每件物品的体积是  $v_{ij}$ ,价值是  $w_{ij}$ ,其中 i 是组号,j 是组内编号。

求解将哪些物品装入背包,可使物品总体积不超过背包容量,且总价值最大。

输出最大价值。

### 输入格式

第一行有两个整数 N, V, 用空格隔开, 分别表示物品组数和背包容量。

#### 接下来有 N 组数据:

- 每组数据第一行有一个整数  $S_i$  , 表示第 i 个物品组的物品数量;
- 每组数据接下来有  $S_i$  行,每行有两个整数  $v_{ij}, w_{ij}$ ,用空格隔开,分别表示第 i 个物品组的第 j 个物品的体积和价值;

### 输出格式

输出一个整数,表示最大价值。

### 数据范围

 $0 < N, V \le 100$ 

 $0 < S_i \le 100$ 

 $0 < v_{ij}, w_{ij} \le 100$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

# 7. 背包问题求方案数

题目

### • 背包问题求方案数

### 最优解的数量

有 N 件物品和一个容量是 V 的背包。每件物品只能使用一次。

第 i 件物品的体积是  $v_i$ ,价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使这些物品的总体积不超过背包容量,且总价值最大。

输出 **最优选法的方案数**。注意答案可能很大,请输出答案模  $10^9+7$  的结果。

### 输入格式

第一行两个整数, N, V, 用空格隔开, 分别表示物品数量和背包容积。

接下来有 N 行,每行两个整数  $v_i, w_i$ ,用空格隔开,分别表示第 i 件物品的体积和价值。

### 输出格式

输出一个整数,表示 **方案数** 模  $10^9 + 7$  的结果。

## 数据范围

0 < N, V < 1000

 $0 < v_i, w_i < 1000$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

# 8. 求背包问题的方案

题目

### • 背包问题求具体方案

### 输出最优方案

有 N 件物品和一个容量是 V 的背包。每件物品只能使用一次。

第 i 件物品的体积是  $v_i$ , 价值是  $w_i$ 。

求解将哪些物品装入背包,可使这些物品的总体积不超过背包容量,且总价值最大。

输出 **字典序最小的方案**。这里的字典序是指:所选物品的编号所构成的序列。物品的编号范围是  $1 \dots N$ 。

### 输入格式

第一行两个整数, N, V, 用空格隔开, 分别表示物品数量和背包容积。

接下来有 N 行, 每行两个整数  $v_i, w_i$ , 用空格隔开, 分别表示第 i 件物品的体积和价值。

### 输出格式

输出一行,包含若干个用空格隔开的整数,表示最优解中所选物品的编号序列,且该编号序列的字典序最小。

物品编号范围是1...N。

#### 数据范围

0 < N, V < 1000

 $0 < v_i, w_i \le 1000$ 

CSDN @未名湖畔种千玺

### 9. 有依赖的背包问题

如果选择某个物品,就必须先选择他的父节点物品

# 10、用最少的物品填满背包

题目

• 322. 零钱兑换

用最少的物品填满背包

```
322. 零钱兑换
难度 中等 凸 1890 ☆ 收藏
                     近分享 水切换为英文
                                                ① 反馈
                                       △ 接收动态
给你一个整数数组 coins ,表示不同面额的硬币;以及一个整数 amount ,表示总金额。
计算并返回可以凑成总金额所需的 最少的硬币个数。如果没有任何一种硬币组合能组成总金额,返回 -1 。
你可以认为每种硬币的数量是无限的。
示例 1:
 输入: coins = [1, 2, 5], amount = 11
 输出: 3
 解释: 11 = 5 + 5 + 1
示例 2:
 输入: coins = [2], amount = 3
 输出: -1
示例 3:
 输入: coins = [1], amount = 0
 输出: 0
                                                CSDN @未名湖畔种千玺
```

# 1、01背包

动态规划DP0-1背包

## 理解

思路

### 首先要理解:

f(k,w):当背包容量为w,现有k件物品可以偷,所能偷盗的最大价值

01背包是后面八种背包的基础, 搞清楚01背包后面八种背包一看就会!!!!

谨记一句话: 一句话先循环物品再循环体积再循环决策

# 问题描述

现有四个物品,小偷背包总容量为8,怎么可以偷得价值最多的物品?

如:

物品编号:1 2 3 4

物品重量:2 3 4 5

物品价值:3 4 5

状态转移方程:

┌ f(k-1,w),w<sub>k</sub>>w(太重,放不下)

f(k,w)=

 $\max\{f(k-1,w), f(k-1,w-w_k)+v_k\}, w_k < = w$ 

记f(k,w): 当背包容量为w,现有k件物品可以偷,所能偷到最大价值

# 记f(k,w): 当背包容量为w,现有k件物品可以偷,所能偷到最大价值

背包容量	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1:w=2,v=3	0	0	3	3	3	3	3	3	3
2:w=3,v=4	0	0	3	4	4	7	7	7	7
3:w=4,v=5	0	0	3	4	5	7	8	9	9
4:w=5,v=8	0	0	3	4	5	8	8	11	12

# 状态转移方程:

f(k-1,w), w<sub>k</sub>>w(太重,放不下)
max{f(k-1,w), f(k-1,w-w<sub>k</sub>)+v<sub>k</sub>}, w<sub>k</sub><=w



### 代码实现

代码

```
1
 2
    package com.review.backpack 01;
 3
 4
    public class BP01 {
 5
        //01背包问题
 6
        //每件物品只能洗0次或者1次
        private int maxValue(int[] weight, int[] value, int bagWeight) {//常规做法
 8
            // dp[i][j]的含义是:可选物品为i,背包容量是j时背包的最大价值
            // new int[weight.length][bagWeight + 1]为什么是bagWeight + 1呢?
10
            // 因为i代表的背包的真实容量,但是数组是从0开始的
11
            int[][] dp = new int[weight.length][bagWeight + 1];
12
13
            // 因为dp[0][i]中的0对应的是第一件物品,所以dp[0][i]的含义是可选物品为1,背包容量为j;
14
            // 当i大于等于weight[0]此时背包最大价值就是value[0]也就是第一件物品的价值
15
            for (int j = bagWeight; j >= weight[0]; j--) {
16
                dp[0][j] = value[0];
17
            }
18
19
            for (int i = 1; i < dp.length; i++) {
20
                for (int j = 1; j < dp[0].length; <math>j++) {
21
                   if (j < weight[i]) {</pre>
22
                       dp[i][j] = dp[i - 1][j];
23
                   } else {
24
                       dp[i][j] = Math.max(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - weight[i]] + value[i]);
25
                   }
26
                }
27
28
            return dp[dp.length - 1][dp[0].length - 1];
29
        }
30
31
        private int maxValue2(int[] weight, int[] value, int bagWeight) {//改进做法, 使用一维数组
32
```

48

```
1 常规做法,使用二维数组: 35
2 改进做法,使用一维数组: 35
3 Process finished with exit code 0
```

# 2、完全背包



- dp[i][j]表示仅考虑前i件物品,总体积不超过j的最大价值
- dp[i][j]=max(dp[i-1][j-v[i]]+p[i],dp[i-1][j],dp[i][j-v[i]]+p[i])

• j从小到大枚举



```
package com.review.backpack_01;

public class BP02 {
```

```
//2. 完全背包问题
 5
         //每件物品可以选无数次
 6
         private int maxValue(int[] weight, int[] value, int bagWeight) {//改进做法
             int[] dp = new int[bagWeight + 1];
 8
             for (int i = 0; i < weight.length; i++) {</pre>
 9
                 for (int j = weight[i]; j <= bagWeight; j++) {</pre>
10
                     dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - weight[i]] + value[i]);
11
                 }
12
             }
13
             return dp[dp.length - 1];
14
         }
15
16
         private int maxValue2(int[] weight, int[] value, int bagWeight) {//常规做法
17
             int[] dp = new int[bagWeight + 1];
18
             for (int i = 0; i < weight.length; i++) {</pre>
19
                 for (int j = bagWeight; j >= weight[i]; j--) {
20
                     for (int k = 0; k * weight[i] <= j; k++) {
21
                         dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - k * weight[i]] + k * value[i]);
22
                     }
23
                 }
24
25
             return dp[dp.length - 1];
26
         }
27
28
         public static void main(String[] args) {
29
             System.out.println("常规做法: " + new BP02().maxValue2(new int[]{1, 3, 4}, new int[]{15, 20, 30}, 4));
30
             System.out.println("改进做法: " + new BP02().maxValue(new int[]{1, 3, 4}, new int[]{15, 20, 30}, 4));
31
         }
32
33
```

```
1 常规做法: 60
2 改进做法: 60
3 Process finished with exit code 0
```

# 3、多重背包





- 直接的想法: 把每类物品拆开, 仍然把每个物品单独计算
- 更好的想法
- 二进制
- 1 2 4 8 16 .....
- 还有没有更好的想法?





CSDN @未名湖畔种千玺

### 代码实现

package com.review.backpack\_01;

```
4
     public class BP03 {
 5
         //3. 多重背包问题
 6
         //限定每件物品的数量
         private int maxValue(int[] weight, int[] value, int[] num, int bagWeight) {
             int[] dp = new int[bagWeight + 1];
10
             for (int i = 0; i < weight.length; i++) {</pre>
11
                 for (int j = bagWeight; j >= weight[i]; j--) {//前半部分和01背包相同
12
                     for (int k = 1; k \le num[i] \&\& k * weight[i] \le j; k++) {
13
                         dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - k * weight[j]] + k * value[j]);
14
                     }
15
                 }
16
17
             return dp[dp.length - 1];
18
         }
19
20
         //优化
21
         private int maxValue2(int[] weight, int[] value, int[] num, int bagWeight) {
22
23
             int[] dp = new int[bagWeight + 1];
24
             for (int i = 0; i < weight.length; i++) {</pre>
25
                 int s = num[i];
26
                 for (int i = 1; i \le s; s -= i, i \le 1) {
27
                     for (int k = \text{bagWeight}; k \ge 0 && k \ge \text{weight}[i] * j; k--) {
28
                         dp[k] = Math.max(dp[k], dp[k - j * weight[i]] + j * value[i]);
29
                     }
30
                 }
31
                 if (s > 0) {
32
                     for (int j = bagWeight; j >= s * weight[i]; j--) {
33
                         dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - s * weight[i]] + s * value[i]);
34
                     }
35
                 }
36
```

```
2024/4/21 15:31
```

```
1    10
2    10
3    4    Process finished with exit code 0
```

# 4、混合背包

```
package com.some;

import com.review.backpack_01.BP04;

package com.some;

package c
```

```
6
     public class BP04 test {
 7
        混合背包
 8
        p=-1 表示第 i 种物品只能用1次;
 9
        p=0 表示第 i 种物品可以用无限次;
10
        p>0 表示第 i 种物品可以使用 p 次;
11
12
         public static int knapsackProblem(int[] w, int[] v, int[] p, int cap) {
13
             int[] dp = new int[cap + 1];
14
15
             for (int i = 0; i < w.length; i++) {
16
17
                if (p[i] == -1) {
18
                    // 01背包
19
                    for (int j = cap; j >= w[i]; j--) {
20
                        dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - w[i]] + v[i]);
21
                    }
22
                } else if (p[i] == 0) {
23
                    // 完全背包
24
                    for (int j = w[i]; j \le cap; j++) {
25
                        dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - w[i]] + v[i]);
26
                    }
27
                } else {
28
                    // 多重背包
29
                    for (int j = cap; j >= w[i]; j--) {
30
                        for (int k = 0; (k \le p[i]) \&\& (k * w[i] \le j); k++) {
31
                            dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - k * w[i]] + k * v[i]);
32
                        }
33
                    }
34
                }
35
36
             return dp[cap];
37
         }
38
```

```
٠.
39
         public static void main(String[] args) {
40
             System.out.println(
41
                     knapsackProblem(
42
                             new int[]{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8},
43
                             new int[]{3, 4, 5, 6, 7, 8, 9},
44
                             new int[]{1, 1, 0, 0, 1, 3, 4}, 27
45
46
             );
47
             System.out.println(
48
                     knapsackProblem(
49
                             new int[]{1, 2, 3, 4},
50
                             new int[]{2, 4, 4, 5},
51
                             new int[]{-1, 1, 0, 2}, 5
52
53
             );
54
55
         }
56
57
```

```
1 34
2 8
3 4 Process finished with exit code 0
```

# 5、二维费用的背包问题

```
package com.review.backpack 01;
 3
     public class BP05 {
 4
        //5. 二维费用的背包问题
 5
        //物品拥有体积质量和价值
 6
         public int knapsackProblem(int[] volume, int maxV, int[] weight, int maxW, int[] value) {
 7
             int[][] dp = new int[maxV + 1][maxW + 1];
 8
             for (int i = 0; i < volume.length; i++) {</pre>
                 for (int j = maxV; j >= volume[i]; j--) {
10
                     for (int k = maxW; k \ge weight[i]; k--) {
11
                         dp[j][k] = Math.max(dp[j][k], dp[j - volume[i]][k - weight[i]] + value[i]);
12
                     }
13
14
15
             return dp[maxV][maxW];
16
         }
17
18
         public static void main(String[] args) {
19
             System.out.println(
20
                     new BP05().knapsackProblem(
21
                             new int[]{1, 2, 3, 4},
22
                             5,
23
                             new int[]{2, 4, 4, 5},
24
                             6,
25
                             new int[]{3, 4, 5, 6}
26
27
             );
28
```

```
2024/4/21 15:31
```

# 6、 分组背包问题

```
package com.review.backpack 01;
 3
    public class BP06 {
        //6. 分组背包问题
        //若干组物品,每一组只能选一个
 6
        public int knapsackProblem(int[][] c, int[][] v, int cap) {
            int[] dp = new int[cap + 1];
            for (int i = 0; i < c.length; i++) {
10
                for (int j = cap; j >= 0; j--) {// 确保每个组中至多只有一个物品被选择
11
                    for (int k = 0; k < c[i].length; k++) {
12
                        if (j \ge c[i][k]) {
13
                           dp[j] = Math.max(dp[j], dp[j - c[i][k]] + v[i][k]);
14
                        }
15
```

```
16
17
             }
18
             return dp[cap];
19
         }
20
21
         public static void main(String[] args) {
22
             System.out.println(
23
                     new BP06().knapsackProblem(
24
                             new int[][]{{1, 2, 3}, {2, 3, 4}, {5, 6, 7, 8}, {7, 9}},
25
                             new int[][]{{2, 3, 4}, {1, 2, 3}, {4, 5, 6, 7}, {8, 9}},
26
                             11
27
28
             );
29
30
31
```

# 7、背包问题求方案数

• AcWing 11. Java-背包问题求方案数—注释版代码

```
package com.review.backpack 01;
 3
    import java.util.Arrays;
 5
    public class BP07 2 {
 6
       //7. 背包问题求方案数
       //最优解的数量
 8
       //在01背包里加入判断
 9
10
        public static int knapsackProblem(int[] c, int[] v, int V) {
11
           int[] dp = new int[V + 1];
12
           int[] count = new int[V + 1];
13
14
           // 初始化,此时的count代表i=0,即没有物品可以选择时
15
           // 什么都不选,也是一种方案
16
           Arrays.fill(count, 1);
17
18
           for (int i = 0; i < c.length; i++) {
19
               for (int j = V; j >= c[i]; j--) {
20
                  if (dp[j] < dp[j - c[i]] + v[i]) {
21
                      // 选择当前物品的收益要高,因此这里dp的选择必然是选择当前物品,
22
                      // 因为是必然,所以这样的方案数量不变
23
                      count[j] = count[j - c[i]];
24
                  else if (dp[j] == dp[j - c[i]] + v[i]) {
25
                      // 二者的收益相等,这里可以选,也可以不选
26
                      // 因此这里是加上count[j-v[i]]
27
                      count[j] += count[j - c[i]];
28
                  } else {
29
                      // 不选的收益更高,那么这里dp的选择必然是不选
30
                      // 因此保持count[n-1][j]即可
31
```

```
}
32
                   dp[i] = Math.max(dp[i], dp[i - c[i]] + v[i]);
33
                }
34
            }
35
            return count[V];
36
        }
37
38
        public static int knapsackProblem 2(int[] c, int[] v, int V) {
39
            int[][] dp = new int[c.length + 1][V + 1];
40
            int[][] count = new int[c.length + 1][V + 1];
41
42
            // 初始化,此时的count代表i=0,即没有物品可以选择时
43
            // 什么都不选,也是一种方案
44
            for (int[] ints : count) {
45
               Arrays.fill(ints, 1);
46
            }
47
48
49
            for (int i = 1; i < c.length; i++) {
50
                for (int j = 0; j \le V; j++) {
51
                   if (i >= c[i]) {
52
                       // 背包容量大于当前物品容量
53
                       if (dp[i - 1][j] < dp[i - 1][j - c[i]] + v[i]) {
54
                           // 选择当前物品的收益更高
55
                           // 更新当前收益
56
                           dp[i][j] = dp[i - 1][j - c[i]] + v[i];
57
                           // 当前方案只是在之前方案的基础上加了当前的物品,因此方案数量不变
58
                           count[i][j] = count[i - 1][j - c[i]];
59
60
                       else if (dp[i - 1][j] == dp[i - 1][j - c[i]] + v[i]) {
61
                           // 两种办法收益相等
62
                           // 更新当前收益
63
```

```
1   1
2   1
3   4   Process finished with exit code 0
```

# 8、求背包问题的方案

```
package com.review.backpack 01;
 2
 3
    import java.util.ArrayList;
    import java.util.Collections;
    import java.util.LinkedList;
 6
     import java.util.List;
 8
     public class BP08 2 {
 9
        //8. 求背包问题的方案
10
        //輸出最优方案
11
         public static int knapsackProblem(int[] c, int[] v, int cap) {
12
            // 记录最大价值
13
             int[][] dp = new int[c.length][cap + 1];
14
            // 记录当前物品是否被选择
15
             int[][] choose = new int[c.length][cap + 1];
16
17
             for (int i = cap; i >= c[0]; i--) {
18
                dp[0][i] = v[0];
19
                choose[0][i] = 1;
20
21
             for (int i = 1; i < c.length; i++) {
22
                for (int j = 1; j \le cap; j++) {
```

```
Z5
                    if (i >= c[i]) {
24
                         if (dp[i - 1][j] \le dp[i - 1][j - c[i]] + v[i]) {
25
                            // 选择当前物品为最优解
26
                            dp[i][j] = dp[i - 1][j - c[i]] + v[i];
27
                            choose[i][i] = 1;
28
                         } else {
29
                            dp[i][j] = dp[i - 1][j];
30
                         }
31
                     } else {
32
                         dp[i][j] = dp[i - 1][j];
33
34
35
36
            // 反推出物品编号
37
             List<Integer> list = new LinkedList<>();
38
             int i = c.length - 1, V = cap;
39
            while (i \ge 0) {
40
                if (choose[i][V] != 0) {
41
                    list.add(i);
42
                    V -= c[i];
43
                 }
44
                i--;
45
46
            Collections.reverse(list);
47
             System.out.println("最优方案选择: " + list);
48
49
             return dp[dp.length - 1][dp[0].length - 1];
50
         }
51
52
         public static void main(String[] args) {
53
             System.out.println(knapsackProblem(new int[]{1, 3, 4}, new int[]{15, 20, 30}, 4));
54
         }
55
```

```
1 最优方案选择: [0, 1]
2 35
3 Process finished with exit code 0
```

# 10、用最少的物品填满背包

```
import java.util.Arrays;
 2
 3
     public class BP10 {
 4
         public static int coinChange(int[] coins, int amount) {
             int[] dp = new int[amount + 1];
 6
             Arrays.fill(dp, amount + 1);
             dp[0] = 0;
 8
             for (int i = 0; i < coins.length; i++) {
 9
                 for (int j = coins[i]; j <= amount; j++) {</pre>
10
                     dp[j] = Math.min(dp[j], dp[j - coins[i]] + 1);
11
12
13
             return dp[amount] == (amount + 1) ? -1 : dp[amount];
14
```

```
public static void main(String[] args) {
    System.out.println(coinChange(new int[]{1, 2, 5}, 11));
}
```

# 资料引用

# 视频链接(B站)

https://www.bilibili.com/video/BV1qt411Z7nE?from=search&seid=1595971988062633820

https://www.bilibili.com/video/av34467850/?p=2&spm\_id\_from=333.788.b\_636f6d6d656e74.18

# 题库链接

https://www.acwing.com/problem/

# 优秀博客(借鉴)

https://blog.csdn.net/qq\_14873461/category\_9800545.html

### 网上资料

背包问题九讲

https://ishare.iask.sina.com.cn/f/17570695.html

背包九讲 2.0.pdf

https://max.book118.com/html/2017/0615/115637327.shtm

## 代码

码云

https://gitee.com/huangjialin3344/leet-code-test/tree/master/LeetCode\_time\_1022/src/main/java/com/review/backpack\_01

## 总结

一句话先循环物品再循环体积再循环决策