#### 逻辑航线信息学奥赛系列教程

## 背包专题之混合背包

混合背包是指在给定的物品中,有的可以装无限个,有的则只能装入有限个。那么解题的思路就很明显了,即把所有的物品按照完全背包和多重背包两类进行分类,然后求解即可。

那么具体该如何分类呢?这里有一个技巧,当我们尝试向背包装入物品时,如果当前物品可放置的数量大于背包的容量,那么对于背包来说,这个物品就是一个无限量装入的物品,那么对其就可以使用完全背包的解法。

否则, 我们就按照多重的背包进行求解。

# 1270: 混合背包

### 题目描述

一个旅行者有一个最多能装V公斤的背包,现在有n件物品,它们的重量分别是W1,W2,...,Wn,它们的价值分别为C1,C2,...,Cn。有的物品只可以取一次(01背包),有的物品可以取无限次(完全背包),有的物品可以取的次数有一个上限(多重背包)。求解将哪些物品装入背包可使这些物品的费用总和不超过背包容量,且价值总和最大。

### 输入

第一行: 二个整数, M(背包容量, M<=200), N(物品数量, N<=30);

第2..N+1行:每行三个整数Wi,Ci,Pi,前两个整数分别表示每个物品的重量,价值,第三个整数若为0,则说明此物品可以购买无数件,若为其他数字,则为此物品可购买的最多件数(Pi)。

### 输出

仅一行,一个数,表示最大总价值。

### 输入样例

10 3

2 1 0

3 3 1

4 5 4

### 输出样例

11

### 编码

```
using namespace std;
int bagV, n;
                  //商品的体积
int w[31];
                  //商品的价值
int v[31];
                   //商品的数量
int k[31];
int dp[201];
                  //动态规划表
int main() {
   //记录最大承重和物品数量
  cin >> bagV >> n;
   //记录每个物品的重量和价值
   for (int i = 1; i <= n; i++) {
       cin >> w[i] >> v[i] >> k[i];
   //从放入第一件物品开始
   for (int i = 1; i <= n; i++) {
       //物品可放置的数量大于了背包容量,直接按照完全背包解法执行
      if (k[i] * w[i] >= baqV || k[i] == 0) {
          for (int j = w[i]; j \le bagV; j++) {
              dp[j] = max(dp[j], dp[j - w[i]] + v[i]);
          }
      }
       //二进制分解,按照01背包进行处理
      //依次尝试k的数量为1,2,4,8,将其每一个分组当成独立的物品进行判断
      else {
          int tk = k[i];
          int ck = 1;
          //减少循环数量
         while (ck \le tk) {
              //此处按照01背包的一维优化进行装包处理
            for (int j = bagV; j >= ck * w[i]; j--) {
                 //避免建立更多的数组
              dp[j] = max(dp[j], dp[j - ck * w[i]] + ck * v[i]);
              }
              tk -= ck;
              ck <<= 1;
          }
          //处理没有用尽的数量
         if (tk) {
              for (int j = bagV; j >= tk * w[i]; j--) {
                 dp[j] = max(dp[j], dp[j - tk * w[i]] + tk * v[i]
          }
       }
   }
```

```
//最大值在最后一个格子中
cout << dp[bagV];
return 0;
}</pre>
```

逻辑航线培优教育,信息学奥赛培训专家。 扫码添加作者获取更多内容。

