# 01背包问题

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 vi, 价值是 wi。

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。

### 朴素版解法: 二维空间解法

每件物品只能选一次,对于每种物品,我们有两种选择

1.不选 -> dp[i][j]=dp[i-1][j] 等于选前i-1个物品,空间为j情况下的最优解 2.选 -> dp[i][j]=dp[i-1][j-v[i]]+w[i] 如果选的话,前i-1个物品的体积最多为i-v[i]

```
//dp[i][j]表示前i个物品,背包容量是j的情况下的最大价值。
for(int i = 1;i <=n; i++)
for(int j = 0; j <= V; j++) //要从0开始
if(v[i] <= j) dp[i][j] = max(dp[i-1][j],dp[i-1][j-v[i]]+w[i]);
else dp[i][j] = dp[i-1][j];//这句容易忘
```

#### -维数组

```
for(int i = 1; i <=n; i++)
    for(int j = V; j>= v[i]; j--)
        dp[j] = max(dp[j], dp[j-v[i]]+w[i]);
```

## 计数问题:

给定N个正整数 $A_1, A_2, \ldots, A_N$ ,从中选出若干个数,使它们的和为M,求有多少种选择方案。

#### 输入格式

第一行包含两个整数N和M。

第二行包含N个整数,表示 $A_1, A_2, \ldots, A_N$ 。

#### 完全背包问题

```
for(int i = 1; i <= n; i++){
    for(int j = v[i]; j <= V; j++)
        f[j] = max(f[j], f[j-v[i]] + w[i]);
}</pre>
```

### 背包问题求具体方案

```
per(i, n, 1){//从后往前枚举,保证字典序
    rep(j, 0, m){
        f[i][j] = f[i+1][j];
        if(j >= v[i]) f[i][j] = max(f[i][j], f[i+1][j-v[i]] + w[i]);
    }
}
int vol = m;
rep(i, 1, n){//检查第i个物品是否选择
    if(vol < v[i]) continue;
    if(f[i][vol] == f[i+1][vol - v[i]] + w[i]){
        cout << i << ' ';
        vol -= v[i];
    }
}
```

# 求最优解方案数

```
rep(i, 0, n) p[i] = 1; // 注意设置为1
rep(i, 1, n){
    per(j, m, v[i]) {
        int t = f[j - v[i]] +w[i];
        if(f[j] < t) {
            f[j] = t;
            p[j] = p[j-v[i]];
        }
        else if(f[j] == t) {
            p[j] += p[j-v[i]];
        }
        p[j]%= mod;
    }
}
```