## 逻辑航线信息学奥赛系列教程

## 背包专题之完全背包一维优化

其实在讲解01背包的一维优化时,已经透露过一点点完全背包的优化方式。还记得01背包的一 维遍历顺序吗?

对,就是从右向左,因为如果01背包从左向右来遍历就会把某样东西重复的放入。等等,重复 no i kanati ar 放入,这不正是完全背包所需要的吗?

## 来看代码:

```
//从放入第一件物品开始
for (int i = 1; i \le n; i++) {
  //从前向后滚动,从当前物品的重量开始判断
    for (int j = w[i]; j <= bagV; j++) {
    //使用一维数组进行优化
       f[j] = \max(f[j], f[j - w[i]] + v[i]);
```

现在, 我们将1268进行重写

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int bagV, n;
int w[31];
              //商品的体积
              //商品的价值
int v[31];
int f[201] = {0}; //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 \le n; i++) {
    cin >> w[i] >> v[i];
  //从放入第一件物品开始
   for (int i = 1; i <= n; i++) {
    //从前向后滚动
       for (int j = w[i]; j \le bagV; j++) {
      //使用一维数组进行优化
           f[j] = max(f[j], f[j - w[i]] + v[i]);
  }
  //完全背包的最大值在最后一个格子中
    cout << "max=" << f[bagV];
  return 0;
}
```

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。

