

## 原创 Proud Merchants HDU - 3466（与顺序有关的01背包）

2019-09-27 19:20:31    laaahu\_    阅读量 8    更多

版权声明：本文为博主原创文章，遵循 CC 4.0 BY-SA 版权协议，转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接：<https://blog.csdn.net/laaahu/article/details/101554618>

题目链接：[vj里面的题目](#)

题意：

n件商品每件商品有三个属性，p代表的价格，q代表你至少要有多少钱才可以买这个商品 $q > p$ ，v代表的是这个商品的价值，总共有m的钱，问最多可以值之和是多少。

思路：

假设有A B 两个商品要买 $p_a=5, q_a=6; p_b=5, q_b=9, m=10$ ;

如果要从状态转移得到A是否购买，因为条件的限制关系所以 A 只有在  $m=10, 9, 8, 7, 6$ 时才会发生状态转移。

而对于B来说就是 $m=10$ ，9时才会有状态转移。

第二个物品要不要买要借助于第一个物品的状态转移之后的结果，所以必须先买A再买B，如果先买B对于A来讲 $m=6, 7, 8$ 时转台转移就没有和有所关联。所以我们要选择合适的顺序去跑背包。

当然也与价格有关系，当限定相同价格的物品出售的顺序不同时结果也不同，

此题策略：**限制小的价格贵的先选**

也就是 $q-p$ 小的先选，

A :  $p_a, q_a$ ;

B :  $p_b, q_b$ ;

先选A至少要 $p_a+q_b$ 的容量，先选B至少要 $p_b+q_a$ 的容量，

如果 $p_a+q_b > p_b+q_a$ ，那么要两个都选你只能先选A再选B。例如上面的AB例子。所以 按照  $q_a-p_a < q_b-p_b (q_1-p_1 < q_2-p_2)$ 排序之后跑背包即可。

```
1  /*两物品A(p1,q1) B(p2 q2) 先选A则至少需要p1+q2的容量 先选B则至少需要p2+q1 如果p1+q2>p2+q1
2   那么要选两个的话就要先选A再选B 公式可换成q1-p1<q2-p2*/
3  #include <iostream>
4  #include <cstdio>
5  #include <algorithm>
6  #include <cstring>
7  #include <cmath>
8  using namespace std;
9  const int maxn = 510;
10 const int M = 5e3+10;
11 struct node{
12     int p,q,w;
13     friend bool operator < (node a,node b){
14         return (a.q-a.p)<(b.q-b.p);
15     }
16 }arr[maxn];
17 int dp[M];
18 int main()
19 {
20     int n,m;
21     while(~scanf("%d%d",&n,&m)){
22         for(int i=1;i<=n;i++){
23             scanf("%d%d%d",&arr[i].p,&arr[i].q,&arr[i].w);
24         }
25         sort(arr+1,arr+n+1);
26         memset(dp,0,sizeof(dp));
27         for(int i=1;i<=n;i++){
28             for(int j=m;j>=arr[i].q;j--){
29                 dp[j]=max(dp[j],dp[j-arr[i].p]+arr[i].w);
30             }
31         }
32         printf("%d\n",dp[m]);
33     }
34 }
35
```

猿衣酷

专属于程序员的卫衣

关闭

猿衣酷

专属于程序员的卫衣

关闭