题目描述(POJ3624):贝西在商场的珠宝店发现一个魅力手镯。她想从 n (1≤n≤3402)个可用的装饰物中选择尽可能好的装饰物去装饰它。每个装饰物都有一个 重量 w;(1≤w;≤400),以及一个期望值 d;(1≤d;≤100),最多可以使用一次。贝西希望装饰物的总重量不超过 m(1≤m≤12880)。给定 n 和 m,并列出装饰物 的重量和期望值列表,计算可能的最大期望值之和。

输入:第1行包含两个整数 n 和 m。接下来的 n 行,每行都包含两个整数,分别表示装饰物的重量和期望值。

输出:单行输出一个整数,它是在给定权重约束的情况下可以达到的最大期望值的总和。

输入样例	输出样例
4 6	23
1 4	
2 6 3 12	
3 12	
2 7	

题解:

1. 算法设计

本题为 01 背包问题,可以采用动态规划解决,也可以采用回溯法(子集树)解决,但是不带优化就会超时,需要剪枝优化。

约束函数为 cw+w[i] ≤ m , 其中 w[i]为第 i 个物品的重量 , m 为背包容量。

限界函数为 cp+brp>bestp,其中,cp表示当前装入背包的物品价值,brp表示剩余容量可容纳的剩余物品的最大价值,bestp表示当前最优值。

2. 算法实现

```
struct goods{
  int id; //序号
  double d;//单位重量价值
}a[maxn];
bool cmp(goods a,goods b){//按照物品单位重量价值由大到小排序
  return a.d>b.d;
double Bound(int i){//当前背包的总价值cp+剩余容量可容纳的最大价值
  int cleft=m-cw;//剩余的背包容量
  double brp=cp*1.0;
  while(i<=n&&w[a[i].id]<=cleft){
  cleft-=w[a[i].id];</pre>
     brp+=1.0*v[a[i].id];
     brp+=cleft*a[i].d;
  return brp;
void Backtrack(int t){
  if(t>n){}
     bestp-cp;
     return;
  if(cw+w[a[t].id]<=m){//约束
     cw+=w[a[t].id];
     cp+=v[a[t].id];
     Backtrack(t+1);
     cw-=w[a[t].id];
     cp-=v[a[t].id];
  if(Bound(t+1)>1.0*bestp)//限界
     Backtrack(t+1);
int main(){
  scanf("%d%d",&n,&m);
  for(int i=1;i<=n;i++)
     scanf("%d%d",&w[i],&v[i]);
   for(int i=1;i<=n;i++) {
     a[i].id=i;
     a[i].d=1.0*v[i]/w[i];
  sort(a+1,a+n+1,cmp);
  Backtrack(1);
  printf("%d\n",bestp);
  return 0;
```

题目描述(P2819): 给定无向连通图 G 和 m 种不同的颜色。用这些颜色为图 G 的各节点着色,对每个节点都着一种颜色。如果有一种着色方案可以使图 G 中每条边的两个节点着不同的颜色,则称这个图是 m 可着色的。计算图的不同的着色方案数。

输入:第1行包含3个正整数 n、k 和 m,表示有 n 个节点、k 条边和 m 种颜色。节点编号为 1~n。在接下来的 k 行中,每行都有两个正整数 u、v,表示在 u、v 之间有一条边。N≤100, k≤2500, 保证答案不超过 20 000。

输出:单行输出不同的着色方案数。

输入样例	输出样例
5 8 4	48
1 2	
1 3	
1 4	
2 3	
2 4	
2 5	
3 4	
4 5	

题解:本题为**图的 m 着色问题**,可采用回溯法(m 叉树)解决。

描述(HDU2553):在 N×N 的方格棋盘上放置 N 个皇后,使得它们不相互攻击(即任意两个皇后都不允许同行、同列,也不允许在与棋盘边框成 45 角的斜线上。 求有多少种合法的放置方案。

输入:输入包含多个测试用例,每个测试用例都包含一个正整数N(N≤10),表示棋盘和皇后的数量,如果N=0,则表示结束。

输出:对每个测试用例,单行输出一个正整数,表示有多少种合法的放置方案。

输入样例	输出样例
1	1
8	92
5	10
0	

题解:本题为 N 皇后问题,可采用回溯法(m 叉树或排列树)解决。