模型-最优化方法-确定性算法-贪心算法【hxy】

- 1. 模型名称
- 2. 模型评价
 - 2.1 适用范围
 - 2.2 模型局限
- 3. 基本算法
- 4. 实例
 - 4.1 问题描述
 - 4.2 数学解法
 - 4.3 代码实现
- 5. 参考资料

模型-最优化方法-确定性算法-贪心算法【hxy】

1. 模型名称

贪心算法(Greedy Algorithm)

2. 模型评价

2.1 适用范围

- 原问题复杂度过高
- 求全局最优解的数学模型难以建立
- 求全局最优解的计算量过大
- 没有太大必要一定要求出全局最优解,"比较优"就可以

2.2 模型局限

- 不能保证求得的最后解是最佳的
- 不能用来求最大或最小解问题
- 只能求满足某些约束条件的可行解的范围

3. 基本算法

- 1. 建立数学模型来描述问题
- 2. 把求解的问题分成若干个子问题
- 3. 对每个子问题求解,得到子问题的局部最优解
- 4. 把子问题的局部最优解合成原来问题的一个解
- 5. 用替换法证明贪心算法得到的解即为最优解

4. 实例

4.1 问题描述

现在有多箱不同的糖果,每箱糖果有自己的价值和重量,每箱糖果都可以拆分成任意散装组合带走,圣诞老人的驯鹿雪橇最多只能装下重量w的糖果,请问圣诞老人最多能带走多大价值的糖果

输入:

```
4 15
100 4
412 8
266 7
591 2
```

输出:

```
1193.0
```

4.2 数学解法

解法:按礼物的价值/重量比从大到小依次选取礼物,对选取的礼物尽可能的多装,直到达到总重量w

复杂度: O(nlogn)

证明:替换法

对于用非此法选取的最大价值糖果箱序列,可以按其价值/重量比从大到小排序后得到:

序列1
$$a_1, a_2, \ldots$$

用贪心算法按其价值/重量比从大到小排序后得到:

序列2
$$b_1, b_2, \ldots$$

由于价值/重量比相同的若干箱糖果,可以合并成一箱,所以两个序列中元素都不重复 对于发现的第一个 $a_i!=b_i$,则必有 $a_i< b_i$,

则在序列1中,用 b_i 这种糖果替代若干重量的 a_i 这种糖果,则会使序列1的总价值增加,

这和序列1是价值最大的取法矛盾,所以序列1 =序列2(序列2不可能是序列1的一个前缀且比序列1短)

4.3 代码实现

main.cpp

```
#include <iostream>
using namespace std;

const double eps = 1e-6;
struct Candy {
   int v; int w;
   bool operator < (const Candy & c) const{
      return double(v)/w - double(c.v)/c.w > eps;
   }
} candies[110];
```

```
int main() {
    int n,w;
    cin>>n>>w;
    for (int i=0; i<n; ++i) {
        cin>>candies[i].v>>candies[i].w;
    sort(candies, candies+n);
    int totalW = 0;
    double totalV = 0;
    for (int i=0; i<n; ++i) {
        if (totalW + candies[i].w <= w) {</pre>
            totalW += candies[i].w;
            totalV += candies[i].v;
        }
        else {
            totalV += candies[i].v * double(w-totalW) / candies[i].w;
            break;
        }
    }
    cout << totalV;</pre>
    return 0;
}
```

结果:

5. 参考资料

- 1. MOOC-程序设计与算法-贪心算法
- 2. 从零开始学贪心算法-案例
- 3. 贪心算法详解及经典例子
- 4. 百度百科-贪心算法
- 5. 漫画: 五分钟学会贪心算法