算法

第八章 贪心算法

圣诞老人

颞解

圣诞老人的礼物-Santa Clau's Gifts(百练4110)

圣诞节来临了,圣诞老人准备分发糖果,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

第一行由两个部分组成,分别为糖果箱数正整数n(1 <= n <= 100),驯鹿能承受的最大重量正整数w (0 < w < 10000),两个数用空格隔开。其余n行每行对应一箱糖果,由两部分组成,分别为一箱糖果的价值正整数v和重量正整数w,中间用空格隔开。

输出

输出圣诞老人能带走的糖果的最大总价值,保留1位小数。输出为一行,以换行符结束。

解法:

按礼物的价值/重量比从大到小依次选取礼物,对选 取的礼物尽可能多地装,直到达到总重量w

复杂度: O(nlogn)

code c++

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<iomanip>
#include<cstdio>
#include<vector>
using namespace std;
const double eps = 1e-6;
class Candy
{
public:
    int v, w;
    bool operator<(const Candy &c)const{</pre>
        return double(v) / w - double(c.v) / c.w>eps;
    }
};
int main(){
    vector<Candy>candies(110);
    int n, w;
    cin >> n >> w;
    for (int i = 0; i < n; ++i){
        cin >> candies[i].v >> candies[i].w;
    sort(candies.begin(), candies.begin()+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;
        }
    printf("%.1f", totalv);
    system("pause");
    return 0;
```

测试用例

样例输入

4 15

1004

4128

266 7

5912

样例输出 1193.0

看电影

题解

例题: 电影节 (百练4151)

大学生电影节在北大举办! 这天,在北大各地放了多部电影, 给定每部电影的放映时间区间,区间重叠的电影不可能同时 看(端点可以重合),问李雷最多可以看多少部电影。

例题: 电影节(百练4151)

输入

多组数据。每组数据开头是n(n<=100),表示共n场电影。接下来n行,每行两个整数(均小于1000) ,表示一场电影的放映区间

n=0则数据结束

输出

对每组数据输出最多能看几部电影



将所有电影按结束时间从小到大排序,第一步选结束时间最早的那部电影。然后,每步都选和上一部选中的电影不冲突且结束时间最早的电影。

复杂度: O(nlogn)

code c++

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<iomanip>
#include<cstdio>
#include<vector>
using namespace std;
const double eps = 1e-6;
struct Move{
   int start;
    int end;
    bool operator<(const Move &c)const{</pre>
       return end - c.end < eps;
};
void main(){
    vector<Move>move(110);
    int n;
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; ++i){
        cin >> move[i].start >> move[i].end;
    }
    int res = 1;
    sort(move.begin(), move.begin() + n);
    int end =0;
    for (int i = 0; i < n; ++i){
        end = move[i].end;
        while (i < n){
            if (end \leftarrow move[i + 1].start){
                ++res;
                break:
            }
            else ++i;
        }
    }
    cout << res;</pre>
    system("pause");
}
```

样例输入

12

13

3 4

07

38

15 19

15 20

10 15

8 18

6 12

5 10

4 14

29

out is 5请按任意键继续...

喂奶牛

题解

例题: Stall Reservations(POJ 3190)

有 n头牛 (1<=n<=50,000)要挤奶。给定每头牛挤奶的时间区间[A,B] (1<=A<=B<=1,000,000, A,B为整数)。

牛需要呆畜栏里才能挤奶。一个畜栏同一时间只能容纳一头牛。问至少需要多少个畜栏,才能完成全部挤奶工作,以及每头牛都放哪个畜栏里(Special judged)

去同一个畜栏的两头牛,它们挤奶时间区间哪怕只在端点重合也是不可以的。

贪心解法:

所有奶牛都必须挤奶。到了一个奶牛的挤奶开始时间,就必须为这个奶牛找畜栏。因此按照奶牛的开始时间逐个处理它们,是必然的。

S(x)表示奶牛x的开始时间。E(x)表示x的结束时间。对E(x), x可以是奶牛, 也可以是畜栏。畜栏的结束时间,就是正在其里面挤奶的奶牛的结束时间。同一个畜栏的结束时间是不断在变的。

例题: Stall Reservations(POJ 3190)

- 1) 把所有奶牛按开始时间从小到大排序。
- 2) 为第一头奶牛分配一个畜栏。
- 3) 依次处理后面每头奶牛i。处理 i 时,考虑已分配畜栏中,结束时间最早的畜栏x。

```
若 E(x) < S(i), 则不用分配新畜栏, i可进入x,并修改E(x)为E(i) 若 E(x) >= S(i), 则分配新畜栏y,记 E(y) = E(i)
```

直到所有奶牛处理结束

需要用优先队列存放已经分配的畜栏,并使得结束时间最早的畜栏始终 位于队列头部。

code c++

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<iomanip>
#include<cstdio>
#include<vector>
#include<queue>
using namespace std;
const double eps = 1e-6;
struct Cow
    int a, b;//挤奶牛区间
    int No;//编号
    bool operator<(const Cow & c)const{</pre>
        return a < c.a;
    }
};
int pos[50100];
struct Stall
    int end;
    int No;
    bool operator<(const Stall & s)const{</pre>
       return end>s.end;
```

```
Stall(int e, int n) :end(e), No(n){}
};
void main(){
   int n;
   cin >> n;
   vector<Cow>cows(50100);
    for (int i = 0; i < n; ++i){
       cin >> cows[i].a >> cows[i].b;
       cows[i].No = i;
   }
    sort(cows.begin(), cows.begin() + n);
   int total = 0;
    priority_queue<Stall>pq;
    for (int i = 0; i < n; ++i){
       if (pq.empty()){
           ++total;
           pq.push(Stall(cows[i].b, i));
           pos[cows[i].No] = total;
       }
       else{
           Stall st = pq.top();
           if (st.end < cows[i].a){</pre>
               //当前吃奶结束时间小于下头牛开始时间,不需要添加牛棚
               pos[cows[i].No] = st.No;
               pq.push(Stall(cows[i].b, st.No));
           }
           else{
               ++total;//需要加牛棚
               pq.push(Stall(cows[i].b, total));
               //将吃奶结束时间和牛棚号写进去
               pos[cows[i].No] = total;
               //牛在第几个牛棚排队吃奶
       }
   }
    cout <<"out is"<<endl<< total << endl;</pre>
    for (int i = 0; i < n; ++i){
       cout << pos[i] << endl;</pre>
       //第i个牛在第几号牛棚
   }
   system("pause");
}
```

样例输入

```
1
2
3
2
4
请按任意键继续...
```