C5\_C

"这是一道凸 包模板题"



老说常说:"世上无难题,只要有模板"(bushi)

一看标题,就知道<del>如果出题人没有恶意</del>,这就是一道标准的模板题(ctrl C-V题)

悄悄瞥了一眼数据大小:

 $(1 \le t \le 50)$   $(3 \le n \le 10^3)$   $(0 \le xi, yi \le 10^9)$ 

关于时间: MAX=50\*3\*10^3≈10^5<<1000ms

关于大小: 10^9过大, 使用int可能出问题(且确实出了),

考虑多使用double或者long long

让我们来愉快的 找模板(答案)吧!



## 第一步:翻PPT

# GRAHAM-SCAN(*Q*) 1 设p0是Q中y坐标最小的点,或者是最左边的点 2 设<p1, p2, ..., pm>是Q中剩下的点,围绕p0按极角逆时针顺序排序(如果有多个点具有相同的角度,留下离p0最远的那个点) 3 PUSH(*p*<sub>0</sub>, *S*) 4 PUSH(*p*<sub>1</sub>, *S*) 5 PUSH(*p*<sub>2</sub>, *S*) 6 for *i* ← 3 to *m*7 while (由NEXT-TO-TOP(S)、TOP(S)和pi组成的连续线段不向左转弯) // 直线,栈顶点在凸包边上;右转,点在凸包内 8 POP(*S*) 9 PUSH(*p*<sub>i</sub>, *S*) // *p*<sub>i</sub> 可能为凸包顶点,入栈 10 return *S*



无敌巨佬: 这还用看?

我的大佬同学:考虑如何将伪代码转化成为代码

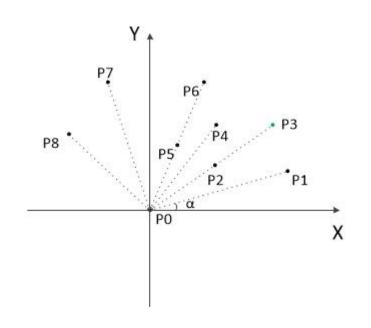
菜狗且不上课听讲的我:这啥呀!!





### 第二步:了解Graham's scan算法

Graham扫描的思想是先找到凸包上的一个点,然后从那个点开始按逆时针方向逐个找凸包上的点,实际上就是进行极角排序,然后对其查询使用。





(可莉明白了! 就是 PPT里的1,2步)

### 秉持着学一步有进一步的收获, 先实现极角排序的代码

1.输入并寻找左下角的点

```
for(int i=0;i<n;i++){
    scanf(" %lf %lf",&points[i].x,&points[i].y);
    if(points[the_point].y>points[i].y){
        the_point=i;
    }
    else if(points[the_point].y==points[i].y){
        if(points[the_point].x>points[i].x){
            the_point=i;
        }
    }
}
//输入并寻找the_point(坐标原点);
```

2.鉴于所有点都在the\_point的上方,选择用余弦值排序

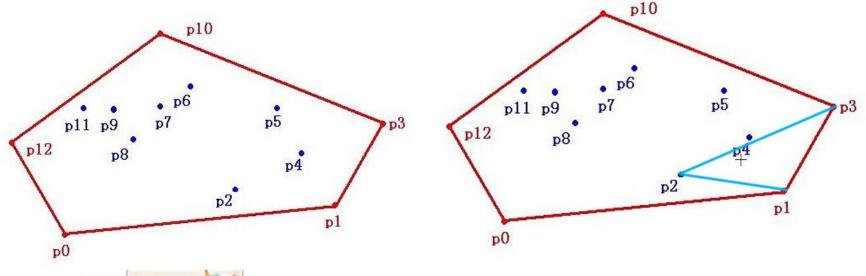
```
for(int i=0;i<n;i++){
    if(points[i].y==points[the_point].y){
        if(points[i].x>points[the_point].x){
            points[i].cos=1;
    }
    else{
        points[i].cos=2;
    }
}
else{
    points[i].dist=disT(points[i],points[the_point]);
    points[i].cos=(points[i].x-points[the_point].x)/(points[i].dist);
}
// 求出每一个点相对于the_point的距离与余弦值;
sort(points,points+n,compare); //根据余弦值排序
```

```
double disT(point a,point b) {
   return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y));
}
```

```
bool compare(const point& a,const point& b){
   if(a.cos>b.cos){
       return true;
   else{
       if(a.cos==b.cos){
           if(a.dist<b.dist){</pre>
               return true;
       else{
           return false;
       //sort中的结构体排序
```

# 第三步:如何"查询使用"?

通过保持候选点的栈S,令连续线段向左或向右转



(显然P1, P2, P3转折是线段向右)



看了一眼闭包图,思考了一下如果把P2加进去后 ......! 明白了什么叫"连续线段向左"

### 代码实现:

```
    3 PUSH(p<sub>0</sub>, S)
    4 PUSH(p<sub>1</sub>, S)
    5 PUSH(p<sub>2</sub>, S)
    6 for i ← 3 to m
    7 while (由NEXT-TO-TOP(S)、TOP(S)和pi组成的连续线段不向左转弯)//直线,栈顶点在凸包边上;右转,点在凸包内
    8 POP(S)
    9 PUSH(p<sub>i</sub>, S) // p<sub>i</sub> 可能为凸包顶点,入栈
    10 return S
```

显然,S是栈类型,可以用C++中的stack,但是伪代码中的NEXT-TO-TOP(S)用stack却不便于实现,鉴于数据中n不大,可以直接采用数组:ans[]+int数:ans\_num充当栈

```
int ans[1005],ans_num=0,lines=0;
    ans[ans_num++]=0;
    ans[ans_num++]=1;
    ans[ans_num]=2;
    for(int i=3;i<n;i++){
        while(F_judge(points[ans_num-1],points[ans_num],points[i])<=0){
            ans[ans_num--]=0;
        }
        ans_num++;
        ans[ans_num]=i;
    }
    //求得闭包上的点组ans;</pre>
```

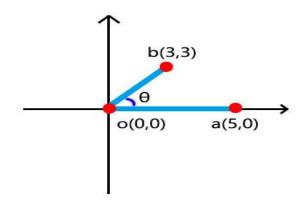
### 风神保佑!



# 第四步:如何实现F\_judge?

### 向量积

```
设点a(x1,y1)
设点b(x2,y2)
axb=|a|*|b|*sin0=x1*y2-x2*y1
根据向量积的公式,我们可以得出:
        axb=5x3-3x0=15>0
        bxa=3x0-5x3=-15<0
        在这里我们直接给出结论:
        如果axb为正数,
则b线在a线的逆时针方向(围绕圆心);
        如果axb为负数,
则b线在a线的顺时针方向;
        如果axb为0,
则a线和b线是重合的。
```



https://blog.csdn.net/KnightHONE

### 代码实现:

# 第五步:已知凸包上的点求周长

```
for(int i=0;i<ans_num;i++){
    point_1=points[ans[i]];
    point_2=points[ans[i+1]];
    C_part[lines++]=disT(point_1,point_2);
} //根据ans求各个边长
C_part[lines]=disT(points[ans[ans_num]],points[0]); //最后一条边
for(int i=0;i<=lines;i++){
    C_all=C_all+C_part[i];
} //求和
printf("%.10f\n",C_all);
```



(总算是有我会的了)

# AC代码(封装版):

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<cmath>
#include<cstdlib>
using namespace std;
struct point{
    double x;
    double y;
    double dist;
}points[1005],point_1,point_2;
int the_point,lines,n,ans[1005],ans_num;
double C_part[1005],C_all;
```

```
bool compare(const point& a,const point& b){
   if(a.cos>b.cos){
       return true;
   else{
       if(a.cos==b.cos){
           if(a.dist<b.dist){
               return true;
           }
       else{
           return false;
       }
   }
       //sort中的结构体排序
double F_judge(point a,point b,point c){
    return (b.x-a.x)*(c.y-b.y)-(c.x-b.x)*(b.y-a.y);
               //根据向量机判断边是否"右转";
double disT(point a,point b){
   return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y));
```

```
void refine_point(){
    for(int i=0;i<n;i++){
        if(points[i].y==points[the_point].y){
            if(points[i].x>points[the_point].x){
                points[i].cos=1;
        }
        else{
            points[i].cos=2;
        }
    }
    else{
        points[i].dist=disT(points[i],points[the_point]);
        points[i].cos=(points[i].x-points[the_point].x)/(points[i].dist);
    }
} // 求出每一个点相对于the_point的距离与余弦值;
}
```

```
void get_ans() {
    ans_num=0;
    lines=0;
    ans [ans_num++]=0;
    ans [ans_num++]=1;
    ans [ans_num]=2;
    for (int i=3; i<n; i++) {
        while(F_judge(points[ans_num-1],points[ans_num],points[i])<=0) {
            ans [ans_num--]=0;
        }
        ans_num++;
        ans [ans_num]=i;
    }
    //求得闭包上的点组ans;
}</pre>
```

```
int main(){
    int t;
    cin >> t;
    for (int k=0; k<t; k++) {
        scanf("%d",&n);
        input();
        refine_point();
        sort(points, points+n, compare); //根据余弦值排序
        get_ans();
        ans_to_C();
        printf("%.10f\n", C_all);
    return 0;
```



开开心心AC啦!

OS: (希望助教下一次还出板子)

# 谢谢大家观看!祝大家次<del>及格</del>AK!

