

Death_knight_DK 模板

常用定义.....	3
图论	3
割点与割边.....	3
网络流 DINIC	4
费用流.....	5
数据结构.....	6
并查集.....	6
哈希表.....	6
树状数组.....	6
线段树.....	7
线段树（高级）	8
二维树状数组.....	9
离散化线段树扫描线.....	10
数论	11
给定前 n 次游戏结果，计算第 $n+1$ 次得分期望.....	12
中国剩余定理.....	13
高精度计算.....	13
快速幂.....	14
线性筛法筛素数.....	14
快速 GCD	14
高斯消元求解方程.....	15
高斯消元求解关灯游戏.....	17
求斐波那契数列对 n 的循环节.....	20
运算大组合数对质数取模.....	22
运算组合数对所有数取模.....	22
动态规划.....	23
四边形优化 dp	23
斜率优化 dp	23
字符串	24
KMP.....	24
后缀数组.....	26
计算几何.....	27
多边形面积.....	27
多边形重心.....	28
分治法求最小点对（二维）	28
分治法求最小点对（三维）	29
三角形.....	30
凸包问题.....	32
最小覆盖圆.....	33

图论

割点与割边

常用定义

```
#define PI acos(-1.0)
#define e exp(1.0)
char *p = new char[10]; delete []p;

#define eps 1e-8
#define zero(x) (((x)>0?(x):- (x))<eps)
判断 double 型 x 是否是整数的方法
zero(x-floor(x+eps))
不等式判断的话  $x \geq y$  写成  $x+eps \geq y$ 
优先队列：
struct thanks{
    friend bool operator< (thanks x, thanks
y){
        return x.value > y.value;
    }
    int number;
    int value;
}f,c;
priority_queue <struct thanks>q;
ld=lower_bound(ls+1,ls+n+1,a[i])=ls;
```

```
#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<vector>
using namespace std;
struct bian{
    int end;
    int visit;
}w,z;
int vst[10005],level1[10005],level2[10005],l;
vector<struct bian> v[10005];
void dfs(int x,int y){
    vst[x]=1;
    level1[x]=++l;
    level2[x]=l;
    for(int i=0;i<v[x].size();i++){
        if(level2[v[x][i].end]==0){
            v[x][i].visit=1;
            dfs(v[x][i].end,x);
            if(level2[x]>level2[v[x][i].end]){
                level2[x]=level2[v[x][i].end];
            }
        }
        else{
            if(level1[v[x][i].end]<level2[x]
&& v[x][i].end!=y){
                level2[x]=level1[v[x][i].end];
            }
        }
    }
    return;
}
int main(){
    int i,j,k,m,n,a,b,h,max[10005],maxvalue;
    do{
        scanf("%d %d",&n,&m);
```

```

        if(n!=0){
            l=0;
            h=0;
            maxvalue=-1;
            memset(max,0,sizeof(max));
            memset(vst,0,sizeof(vst));

            memset(level1,0,sizeof(level1));

            memset(level2,0,sizeof(level2));
            for(i=0;i<=10000;i++){
                v[i].clear();
            }
            w.visit=0;
            z.visit=0;
            for(i=1;i<=m;i++){
                scanf("%d %d",&a,&b);
                w.end=b;
                z.end=a;
                v[a].push_back(w);
                v[b].push_back(z);
            }
            for(i=0;i<=n-1;i++){
                if(vst[i]==0){
                    h++;
                    max[i]--;
                    dfs(i,i);
                }
            }
            for(i=0;i<=n-1;i++){
                for(j=0;j<v[i].size();j++){

                    if(level2[v[i][j].end]>=level1[i]    &&
v[i][j].visit==1){

                        max[i]++;
                    }
                }
                if(max[i]>maxvalue){
                    maxvalue=max[i];
                }
            }
            printf("%d\n",maxvalue+h);
        }
    }while(n!=0);

```

```

        return 0;
    }

```

网络流 DINIC

DINIC 算法

```

const int maxnode = 1000 + 5;
const int maxedge = 1000 + 5;
const int oo = 1000000000;
int node, src, dest, nedge;
int head[maxnode], point[maxedge],
next1[maxedge], flow[maxedge],
capa[maxedge]; // point[x]==y 表示第 x 条边连接 y, head, next 为邻接表, flow[x] 表示 x 边的动态值, capa[x] 表示 x 边的初始值
int dist[maxnode], Q[maxnode],
work[maxnode]; // dist[i] 表示 i 点的等级
void init(int _node, int _src, int _dest){ // 初始化, node 表示点的个数, src 表示起点, dest 表示终点
    node = _node;
    src = _src;
    dest = _dest;
    for (int i = 0; i < node; i++) head[i] = -1;
    nedge = 0;
}
void addedge(int u, int v, int c1, int c2){ // 增加一条 u 到 v 流量为 c1, v 到 u 流量为 c2 的两条边
    point[nedge] = v, capa[nedge] = c1,
    flow[nedge] = 0, next1[nedge] = head[u],
    head[u] = (nedge++);
    point[nedge] = u, capa[nedge] = c2,
    flow[nedge] = 0, next1[nedge] = head[v],
    head[v] = (nedge++);
}
bool dinic_bfs(){
    memset(dist, 255, sizeof (dist));
    dist[src] = 0;
    int sizeQ = 0;
    Q[sizeQ++] = src;
    for (int cl = 0; cl < sizeQ; cl++)
        for (int k = Q[cl], i = head[k]; i >= 0; i
= next1[i])

```

```

        if (flow[i] < capa[i] &&
dist[point[i]] < 0){
            dist[point[i]] = dist[k] + 1;
            Q[sizeQ++] = point[i];
        }
        return dist[dest] >= 0;
    }
}
int dinic_dfs(int x, int exp){
    if (x == dest) return exp;
    for (int &i = work[x]; i >= 0; i = next1[i]){
        int v = point[i], tmp;
        if (flow[i] < capa[i] && dist[v] ==
dist[x] + 1 && (tmp = dinic_dfs(v, min(exp,
capa[i] - flow[i]))) > 0){
            flow[i] += tmp;
            flow[i^1] -= tmp;
            return tmp;
        }
    }
    return 0;
}
int dinic_flow(){
    int result = 0;
    while (dinic_bfs()){
        for (int i = 0; i < node; i++) work[i] =
head[i];
        while (1){
            int delta = dinic_dfs(src, oo);
            if (delta == 0) break;
            result += delta;
        }
    }
    return result;
}
//建图前,运行一遍 init();
//加边时, 运行 addedge(a,b,c,0),表示点 a 到
b 流量为 c 的边建成 (注意点序号要从 0 开
始)
//求解最大流运行 dinic_flow(),返回值即为
答案

```

费用流

```

const int N = 1010;//点
const int M = 2 * 10010;//边
const int inf = 1000000000;
struct Node{//边, 点 f 到点 t, 流量为 c, 费
用为 w
    int f, t, c, w;
}e[M];
int next1[M], point[N], dis[N], q[N], pre[N],
ne;//ne 为已添加的边数, next, point 为邻
接表,dis 为花费, pre 为父亲节点
bool u[N];
void init(){
    memset(point, -1, sizeof(point));
    ne = 0;
}
void add_edge(int f, int t, int d1, int d2, int
w){//f 到 t 的一条边, 流量为 d1,反向流量
d2,花费 w,反向边花费-w (可以反悔)
    e[ne].f = f, e[ne].t = t, e[ne].c = d1,
e[ne].w = w;
    next1[ne] = point[f], point[f] = ne++;
    e[ne].f = t, e[ne].t = f, e[ne].c = d2,
e[ne].w = -w;
    next1[ne] = point[t], point[t] = ne++;
}
bool spfa(int s, int t, int n){
    int i, tmp, l, r;
    memset(pre, -1, sizeof(pre));
    for(i = 0; i < n; ++i)
        dis[i] = inf;
    dis[s] = 0;
    q[0] = s;
    l = 0, r = 1;
    u[s] = true;
    while(l != r) {
        tmp = q[l];
        l = (l + 1) % (n + 1);
        u[tmp] = false;
        for(i = point[tmp]; i != -1; i = next1[i])

```

```

        if(e[i].c && dis[e[i].t] > dis[tmp]
+ e[i].w) {
            dis[e[i].t] = dis[tmp] +
e[i].w;
            pre[e[i].t] = i;
            if(!u[e[i].t]) {
                u[e[i].t] = true;
                q[r] = e[i].t;
                r = (r + 1) % (n + 1);
            }
        }
    }
}
if(pre[t] == -1)
    return false;
return true;
}

void MCMF(int s, int t, int n, int &flow, int
&cost){//起点 s, 终点 t, 点数 n, 最大流 flow,
最小花费 cost
    int tmp, arg;
    flow = cost = 0;
    while(spfa(s, t, n)) {
        arg = inf, tmp = t;
        while(tmp != s) {
            arg = min(arg, e[pre[tmp]].c);
            tmp = e[pre[tmp]].f;
        }
        tmp = t;
        while(tmp != s) {
            e[pre[tmp]].c -= arg;
            e[pre[tmp] ^ 1].c += arg;
            tmp = e[pre[tmp]].f;
        }
        flow += arg;
        cost += arg * dis[t];
    }
}

//建图前运行 init()
//节点下标从 0 开始
//加边时运行 add_edge(a,b,c,0,d)表示加一
条 a 到 b 的流量为 c 花费为 d 的边（注意花
费为单位流量花费）
//特别注意双向边，如果要加的是双向边的

```

话，运行
 add_edge(a,b,c,0,d),add_edge(b,a,c,0,d) 较
 好，不要只运行一次 add_edge(a,b,c,c,d),费
 用会不对。

//求解时代入 MCMF(s,t,n,v1,v2)，表示起点
 为 s，终点为 t，点数为 n 的图中，最大流为
 v1，最大花费为 v2

数据结构

并查集

```

int parent[];
int root(int p){
    if(parent[p]==-1) return p;
    else return parent[p]=root(parent[p]);
}

void merge(int a,int b){
    a=root(a);
    b=root(b);
    parent[a]=b;
}

```

哈希表

字符串处理哈希函数

```

unsigned int BKDRHash(char *str){
    unsigned int seed = 131; // 31 131 1313
13131 131313 etc..
    unsigned int hash = 0;
    while (*str){
        hash = hash * seed + (*str++);
    }
    return (hash & 0x7FFFFFFF);
}

```

树状数组

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
int h[50005],n,o[50005],he2[50005];

```

```

int lowbit(int x){
    return x&(-x);
}
int getsum(int x){
    int sum=0;
    for(;x>0;x-=lowbit(x))
        sum+=h[x];
    return sum;
}
void update(int x,int v){
    for(;x<=n;x+=lowbit(x))
        h[x]+=v;
}
int main(){
    int i,j,m,a,b,k,c,l,T;
    char p[5];
    scanf("%d",&T);
    while(T--){
        scanf("%d%d",&n,&m);
        memset(h,0,sizeof(h));
        memset(he2,0,sizeof(he2));
        for(i=1;i<=n;i++){
            scanf("%d",&o[i]);
            he2[i]=he2[i-1]+o[i];

            h[i]=he2[i]-he2[i-lowbit(i)+1]+o[i-lowbit(i)
)+1];
        }
        scanf("%d",&m);
        for(i=1;i<=m;i++){
            scanf("%s",p);
            if(p[0]=='a'){
                scanf("%d%d",&a,&b);
                update(a,b);
                o[a]+=b;
            }
            else{
                scanf("%d%d",&a,&b);
                l=o[a];
                l+=getsum(b)-getsum(a);
                printf("%d\n",l);
            }
        }
    }
}

```

```

        return 0;
    }
    求逆序数:
    int main(){
        int
        i,j,m,minzhi,maxzhi,xiao,da,dav,xiaoxuhao,dax
        uhao,k,ans;
        scanf("%d",&n);
        for(i=1;i<=n;i++){
            scanf("%d",&a[i]);
            a[i]++;
        }
        minzhi=1+n;
        maxzhi=-1;
        memset(h,0,sizeof(h));
        for(i=1;i<=n;i++){
            update(a[i],1);
            nixu[i]=i-getsum(a[i]);
        }
    }
}

```

线段树

```

#include<stdio.h>
#include<string.h>
struct Tree{
    int lson ,rson;
    int no;
}tree[5010*3];
int num[5010];
void build_tree(int id ,int left ,int right){
    tree[id].lson = left;
    tree[id].rson = right;
    tree[id].no = 0;
    if(left==right){
        return;
    }
    int mid = (left + right) / 2;
    build_tree(2*id,left,mid);
    build_tree(2*id+1,mid+1,right);
};
void update(int id ,int pos){
    if(tree[id].lson==tree[id].rson){
        tree[id].no++;
    }
}

```

```

        return;
    }
    int mid = (tree[id].lson + tree[id].rson) /
2;
    if(pos <= mid){
        update(2*id,pos);
    }
    else{
        update(2*id+1,pos);
    }
    tree[id].no = tree[2*id].no +
tree[2*id+1].no;
};

```

```

int query(int id ,int left ,int right){
    if(tree[id].lson==left      &&
tree[id].rson==right){
        return tree[id].no;
    }
    int mid = (tree[id].lson + tree[id].rson) /
2;
    if(right<=mid){
        return query(2*id,left,right);
    }
    else if(left > mid){
        return query(2*id+1,left,right);
    }
    else{
        return query(2*id,left,mid) +
query(2*id+1,mid+1,right);
    }
};
int main(){
    int n;
    long long ans ,min;
    while(~scanf("%d",&n)){
        build_tree(1,0,n-1);
        ans = 0;
        for(int i = 0;i<n;i++){
            scanf("%d",&num[i]);
            ans += query(1,num[i],n-1);
            update(1,num[i]);
        }
        min = ans;

```

```

        for(int i = 0;i<n-1;i++){
            ans = ans + (n - 2 * num[i] - 1);
            if(ans < min){
                min = ans;
            }
        }
        printf("%lld\n",min);
    }
    return 0;
}

```

线段树（高级）

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<iostream>
#include<algorithm>
#define MAX 1000010
using namespace std;
struct Tree{
    int left ,right;
    __int64 sum;
    __int64 lnc;
}tree[MAX];
__int64 num[100010];
void build_tree(int id,int l,int r){
    tree[id].left = l;
    tree[id].right = r;
    tree[id].lnc = 0;
    if (l==r){
        tree[id].sum = num[l];
        return;
    }
    int mid = (l + r)>>1;
    build_tree(id<<1,l,mid);
    build_tree(id<<1+1,mid+1,r);
    tree[id].sum = tree[id<<1].sum +
tree[id<<1+1].sum;
};
void update(int id,int l,int r, __int64 val){
    if (tree[id].left==l&&tree[id].right==r){
        tree[id].lnc += val;
        return;
    }

```



```

        tree[id].sum += ((r - l + 1) * val);
        int mid = (tree[id].left +
tree[id].right)>>1;
        if (r<=mid){
            update(id<<1,l,r,val);
        }
        else if(l>mid){
            update(id<<1+1,l,r,val);
        }
        else{
            update(id<<1,l,mid,val);
            update(id<<1+1,mid+1,r,val);
        }
    };
    __int64 query(int id,int l,int r){
        if (tree[id].left==l&&tree[id].right==r){
            return tree[id].sum + (r - l + 1) *
tree[id].lnc;//询问总和
        }
        else{
            tree[id<<1].lnc += tree[id].lnc;
            tree[id<<1+1].lnc += tree[id].lnc;
            tree[id].sum += (tree[id].lnc *
(tree[id].right - tree[id].left + 1));
            tree[id].lnc = 0;
        }
        int mid = (tree[id].left+tree[id].right)>>1;
        if (r<=mid){
            return query(id<<1,l,r);
        }
        else if(l>mid){
            return query(id<<1+1,l,r);
        }
        else{
            return query(id<<1,l,mid) +
query(id<<1+1,mid+1,r);
        }
    };
    int main(){
        int n ,m ,q;
        while(scanf("%d%d",&n,&m)!=EOF){// 有
n 个数，进行 m 次操作
            memset(num,0,sizeof(num));
            memset(tree,0,sizeof(tree));

```

```

        for(int i = 1;i<=n;i++){
            scanf("%l64d",&num[i]);
        }
        build_tree(1,1,n);
        for(int i = 0;i<m;i++){
            char c;
            getchar();
            scanf("%c",&c);
            if(c=='C'){//C 表示增加
                int l ,r;
                __int64 val;

                scanf("%d %d %l64d",&l,&r,&val);
                update(1,l,r,val);
            }
            if(c=='Q'){//Q 表示询问
                int l ,r;
                scanf("%d%d",&l,&r);

                printf("%l64d\n",query(1,l,r));//询问 l 到
r 区间内的总和
            }
        }
    }
    return 0;
}

```

二维树状数组

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<iostream>
#include<algorithm>
#define MAX 100005
using namespace std;
int N=1005,c[1005][1005];
int lowbit( int x ){
    return x & (-x);
}
void modify( int x, int y, int delta ){//a[x][y]增
加 delta
    int i, j;

```

```

        for(i=x; i<=N; i+=lowbit(i)){
            for(j=y; j<=N; j+=lowbit(j)){
                c[i][j] += delta;
            }
        }
    }
}
int sum( int x, int y ){
    int res = 0, i, j;
    for(i=x; i>0; i-=lowbit(i)){
        for(j=y; j>0; j-=lowbit(j)){
            res += c[i][j];
        }
    }
    return res;
}

```

离散化线段树扫描线

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
#include<map>
#include<set>
using namespace std;

```

```

__int64 ls[80005]; //离散化

```

```

struct thanks{

```

```

    __int64 y,x1,x2;

```

```

    int flag;

```

```

}line[80005]; //线段

```

```

int number,lsnum;

```

```

struct Tree{

```

```

    int left,right,flag;

```

```

    __int64 sum;

```

```

}tree[320005];

```

```

void build_tree(int id,int l,int r){

```

```

    tree[id].left = l;

```

```

    tree[id].right = r;

```

```

    if (l==r){

```

```

        tree[id].sum = 0;

```

```

        tree[id].flag=0;

```

```

        return;
    }
    int mid = (l + r)>>1;
    build_tree( (id<<1),l,mid);
    build_tree( (id<<1)+1,mid+1,r);
    tree[id].sum =0;
    tree[id].flag=0;
};
void update(int id,int l,int r, int val){
    if (tree[id].left==l && tree[id].right==r){
        tree[id].flag += val;

        if(tree[id].flag)
            tree[id].sum=ls[r+1]-ls[l];
        else if(l==r) tree[id].sum=0;
        else
            tree[id].sum=tree[id<<1].sum+tree[(id<<1)+1].sum;
    }
}

```

```

        return;
    }
    int mid = (tree[id].left + tree[id].right)>>1;
    if (r<=mid){
        update(id<<1,l,r,val);
    }
    else if(l>mid){
        update( (id<<1)+1,l,r,val);
    }
    else{
        update( (id<<1),l,mid,val);
        update( (id<<1)+1,mid+1,r,val);
    }
    if(tree[id].flag)
        tree[id].sum=ls[tree[id].right+1]-ls[tree[id].left];
    else
        tree[id].sum=tree[id<<1].sum+tree[(id<<1)+1].sum;
};
bool cmp(struct thanks x,struct thanks y){
    return x.y<y.y;
}

```

```

void addline(__int64 y,__int64 x1,__int64
x2,__int64 flag){
    line[++number].y=y;
    line[number].x1=x1;
    line[number].x2=x2;
    line[number].flag=flag;
}
int main(){
    int i,j,m,n,T,vcase=0,last;
    __int64 x1,y1,x2,y2;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        number=0;lsnum=0;
        for(i=1;i<=n;i++){

            scanf("%I64d%I64d%I64d%I64d",&x1,&x
2,&y1,&y2);

            ls[++lsnum]=x1;
            ls[++lsnum]=x2;

            if(x1<x2 && y1<y2){
                addline(y1,x1,x2,1);
                addline(y2,x1,x2,-1);
            }
        }
        sort(ls+1,ls+lsnum+1);
        last=1;
        for(i=2;i<=lsnum;i++){
            if(ls[i]!=ls[last]){
                ls[++last]=ls[i];
            }
        }
        lsnum=last;
        sort(line+1,line+number+1,cmp);
        build_tree(1,1,lsnum);
        __int64 sx,sy,ans=0;
        for(i=1;i<=number;i++){

            update(1,lower_bound(ls+1,ls+lsnum+1,l
ine[i].x1)-ls,lower_bound(ls+1,ls+lsnum+1,line
[i].x2)-ls-1,line[i].flag);
            sy=line[i+1].y-line[i].y;
            sx=tree[1].sum;
            ans+=sx*sy;

```

```

        }
        printf("%I64d\n",ans);
    }
    return 0;
}

```

数论

威佐夫博弈: $a_k = [k(1 + \sqrt{5})/2]$, $b_k = a_k + k$
 $(k=0, 1, 2, \dots, n)$ 方括号表示取整函数)

求和公式:

$$1 \cdot n \cdot (n+1)/2$$

$$2 \cdot n \cdot (n+1) \cdot (2 \cdot n+1)/6$$

$$3 \cdot n \cdot n \cdot (n+1) \cdot (n+1)/4$$

$$4 \cdot n \cdot (n+1) \cdot (6 \cdot n \cdot n \cdot n + 9 \cdot n \cdot n + n - 1)/30$$

对于一个大于 1 正整数 n 可以分解质因数:

$$n = p_1^{a_1} \cdot p_2^{a_2} \cdot p_3^{a_3} \cdot \dots \cdot p_k^{a_k},$$

则 n 的正约数的个数就是 $(a_1+1)(a_2+1)(a_3+1) \dots (a_k+1)$.

斯特林公式: $n! = \sqrt{2 \cdot 3.14 \cdot n} \cdot (n/e)^n$

整数的唯一分解定理: 任意正整数都有且只有一种方式写出其素因子的乘积表达式。

$$A = (p_1^{a_1}) \cdot (p_2^{a_2}) \cdot (p_3^{a_3}) \cdot \dots \cdot (p_n^{a_n})$$

其中 p_i 均为素数

约数和公式: 对于已经分解的整数

$$A = (p_1^{a_1}) \cdot (p_2^{a_2}) \cdot (p_3^{a_3}) \cdot \dots \cdot (p_n^{a_n})$$

有 A 的所有因子之和为: $S =$

$$(1 + p_1 + p_1^2 + p_1^3 + \dots + p_1^{a_1}) \cdot$$

$$(1 + p_2 + p_2^2 + p_2^3 + \dots + p_2^{a_2}) \cdot$$

$$(1 + p_3 + p_3^2 + p_3^3 + \dots + p_3^{a_3}) \cdot \dots \cdot$$

$$(1 + p_n + p_n^2 + p_n^3 + \dots + p_n^{a_n}) \quad (\text{展开理解})$$

同余模公式: $(a+b)\%m = (a\%m + b\%m)\%m$

$$(a \cdot b)\%m = (a\%m \cdot b\%m)\%m$$

n 的环排列的个数与 n-1 个元素的排列的个数相等。

组合数公式:

$$c[i][j] = c[i-1][j-1] + c[i-1][j]; (c[i][0] = 1, c[i][i] = i)$$

stirling 数 (将 n 个人分成 k 个组, 每组内按

特定方式围圈的分组方式) 公式:

$$s[i][j] = s[i-1][j-1] + (i-1) \cdot s[i-1][j];$$

$$(s[1][1] = 1, s[i][0] = 0)$$

M 个小球放入 N 个盒子中 $C[N+M-1][N-1]$

卡特兰数:

```
C[i+1]=(2*(2i+1)*C[i])/(i+2);
C[i]=for(j=0;j<=i-1;j++) C[i]+=C[j]*C[i-1-j];
A^B mod C=(A mod C)^(B mod Phi(C)) mod C
```

错排公式

```
void init()
{
    s[0]=0; s[1]=0; s[2]=1;
    int i;
    for (i=3;i<=100;i++)
        s[i]=(i-1)*(s[i-1]+s[i-2])%mod;
}
```

给定前 n 次游戏结果，计算第 $n+1$ 次得分期望

```
#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
using namespace std;
const int NM=6,NG=2,NS=4;//NM 表示一个骰子的面的个数,NG 表示之前进行的游戏次数,NS 表示骰子的个数
double p[2];//p[i]表示前面几次全部为 i 的条件下，下次为 1 的概率
double g[2];//g[i]表示前几次游戏中，i 对概率期望的贡献
double pv[15];//pv[i]表示每个骰子有 i 个面为红色的概率
int c[NM+1][NM+1];//组合数
double mianshu(int x){//计算每个骰子有 x 个面为 1 的概率
    return 1.0*c[NM][x]/pow(2.0,1.0*NM);
}
double chu(int x,int y){//计算当骰子有 x 个面为 1 的时候，连续掷出 y 的概率
    double vans=1.0;
    for(int i=1;i<=NG;i++) vans*=(y==1 ? 1.0*x/NM : 1.0*(NM-x)/NM);
```

```
    return vans;
}
double Pchu(int y){//计算骰子连续掷出 y 的总概率
    double vans=0.0;
    for(int i=0;i<=NM;i++)
        vans+=chu(i,y)*mianshu(i);
    return vans;
}
double getp(int y){//求解 p[y]
    double vans=0.0;
    for(int i=0;i<=NM;i++){
        vans+=1.0*i/NM*chu(i,y)*mianshu(i)/Pchu(y);
    }
    return vans;
}
void getC(){//得到组合数
    c[1][0]=1;
    c[1][1]=1;
    for(int i=2;i<=NM;i++){
        c[i][0]=1;
        for(int j=1;j<=i;j++){
            c[i][j]=c[i-1][j-1]+c[i-1][j];
        }
    }
}
int main(){
    int i,j,m,n,T;
    double ans;
    getC();
    p[0]=getp(0);
    p[1]=getp(1);

    g[0]=p[0]/NG;
    g[1]=p[1]/NG;
    scanf("%d",&T);
    while(T--){
        scanf("%d%d",&n,&m);
        ans=g[1]*(n+m)+g[0]*(NS*NG-n-m);
        printf("%.3lf\n",ans);
    }
    return 0;
}
```

```
}
```

中国剩余定理

对于 $x = a[i] \bmod m[i]; (1 \leq i \leq r)$
 $x = a[i] * M[i] * y[i] \bmod M;$
 $M[i] = M / m[i] \quad y[i] * M[i] = 1 \bmod m[i];$

高精度计算

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<stdlib.h>
#include<algorithm>
using namespace std;
char a[1005],b[1005],c[1005];
int maxzhi(int n,int m){
    if(n>m) return n;
    else return m;
}
void jiafa(char *a,char *b){
    int i,n=strlen(a),m=strlen(b);
    for(i=0;i<n;i++){
        if(m-i-1>=0){
            c[i]+=a[n-i-1]+b[m-i-1]-48;
        }
        else{
            c[i]+=a[n-i-1];
        }
        if(c[i]>57){
            c[i]-=10;
            c[i+1]+=1;
            if(i==n-1){
                c[i+1]='1';
            }
        }
    }
    return;
}
void jianfa(char *a,char *b){
    int i,n=strlen(a),m=strlen(b);
    for(i=0;i<n;i++){
        if(m-i-1>=0){
```

```
            c[i]+=a[n-i-1]-b[m-i-1]+48;
        }
        else{
            c[i]+=a[n-i-1];
        }
        if(c[i]<48){
            c[i]+=10;
            c[i+1]-=1;
        }
    }
    return;
}
int main(){
    int i,j,m,n,afu,bfu,k,da,flag;
    while(scanf("%s %s",a,b)!=EOF){
        da=0;
        memset(c,0,sizeof(c));
        n=strlen(a);
        m=strlen(b);
        afu=0;
        bfu=0;
        if(a[0]=='-'){
            afu=1;
            for(i=0;i<n;i++){
                a[i]=a[i+1];
            }
            n--;
        }
        if(b[0]=='-'){
            bfu=1;
            for(i=0;i<m;i++){
                b[i]=b[i+1];
            }
            m--;
        }
        if(n>m || (n==m &&
            strcmp(a,b)>=0)){
            da=1;
            if(strcmp(a,b)==0 && afu==1)
                da=2;
            if(afu==bfu)
                jiafa(a,b);
            else
                jianfa(a,b);
        }
        else{
```

```

        da=2;
        if(afu==bfu)
            jiafa(b,a);
        else
            jianfa(b,a);
    }
    k=strlen(c);
    if( (afu==1 && da==1) || (bfu==1 &&
da==2) )
        printf("-");
    flag=0;
    for(i=k-1;i>=0;i--){
        if( flag==1 || c[i]!='0' || k==1 ){
            printf("%c",c[i]);
            flag=1;
        }
    }
    printf("\n");
}
return 0;
}

```

快速幂

```

long long quickpow(long long m,long long
n,long long k){
    long long b = 1;
    while (n > 0){
        if (n & 1)
            b = (b%k)*(m%k) %k;
        n = n >> 1 ;
        m = ( (m%k)*(m%k) )%k;
    }
    return b;
}

```

线性筛法筛素数

```

void getprime(int n){
    int i,j;
    memset(flag,0,sizeof(flag));
    for(i=2;i<=n;i++){
        if(flag[i]==0) prime[++count1]=i;

```

```

        for(j=1;j<=count1 &&
i*prime[j]<=n;j++){
            flag[i*prime[j]]=1;
            if(i%prime[j]==0) break;
        }
    }
}

```

快速 GCD

```

int gcd(int a, int b)
{
    while ( b ^= a ^= b ^= a %= b );
    return a;
}

```

欧拉值（1 到 n-1 与 n 互质的个数）

```

unsigned euler(unsigned x) { // 就是公式
    unsigned i, res=x;
    for (i = 2; i < (int)sqrt(x * 1.0) + 1;
i++)
        if(x%i==0) {
            res = res / i * (i - 1);
            while (x % i == 0) x /= i; //
保证i一定是素数
        }
    if (x > 1) res = res / x * (x - 1);
    return res;
}

```

扩展欧几里得函数

```

int extendeGcd(int a, int b) {
    if(b==0) {
        x=1;
        y=0;
        return a;
    }
    else{
        int tmp=extendeGcd(b, a%b);
        int t=x;
        x=y;
        y=t-a/b*y;
        return tmp;
    }
}

```

```

    }
}

```

对于 $a*x+b*y=d$, 一定存在满足 $d=\gcd(a, b)$ 的解 (x, y) , 返回求解。

贝祖定理: 对于 $a*x+b*y=c$ 来说, c 一定是 $\gcd(a, b)$ 的整数倍。

高斯消元求解方程

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
#include<iostream>
using namespace std;

```

```
const int maxn = 105;
```

int equ, var; // 有 equ 个方程, var 个变元。
增广阵行数为 equ, 分别为 0 到 equ - 1, 列数为 var + 1, 分别为 0 到 var.

```
int a[maxn][maxn];
```

```
int x[maxn]; // 解集.
```

bool free_x[maxn]; // 判断是否是不确定的变元.

```
int free_num;
```

```

void Debug(void){
    int i, j;
    for (i = 0; i < equ; i++){
        for (j = 0; j < var + 1; j++){
            cout << a[i][j] << " ";
        }
        cout << endl;
    }
    cout << endl;
}

```

```

inline int gcd(int a, int b){
    int t;
    while (b != 0){
        t = b;
        b = a % b;
    }
}

```

```

    a = t;
}
return a;
}

```

```

inline int lcm(int a, int b){
    return a * b / gcd(a, b);
}

```

// 高斯消元法解方程组 (Gauss-Jordan elimination). (-2 表示有浮点数解, 但无整数解, -1 表示无解, 0 表示唯一解, 大于 0 表示无穷解, 并返回自由变元的个数)

```

int Gauss(void){
    int i, j, k;
    int max_r; // 当前这列绝对值最大的行.
    int col; // 当前处理的列.
    int ta, tb;
    int LCM;
    int temp;
    int free_x_num;
    int free_index;
    // 转换为阶梯阵.
    col = 0; // 当前处理的列.
    for (k = 0; k < equ && col < var; k++, col++){ // 枚举当前处理的行.
        // 找到该 col 列元素绝对值最大的那行与第 k 行交换.(为了在除法时减小误差)
        max_r = k;
        for (i = k + 1; i < equ; i++){
            if (abs(a[i][col]) > abs(a[max_r][col])) max_r = i;
        }
        if (max_r != k){ // 与第 k 行交换.
            for (j = k; j < var + 1; j++)
                swap(a[k][j], a[max_r][j]);
        }
        if (a[k][col] == 0){ // 说明该 col 列第 k 行以下全是 0 了, 则处理当前行的下一列.
            k--; continue;
        }
        for (i = k + 1; i < equ; i++){ // 枚举

```

要删去的行.

```

        if (a[i][col] != 0){
            LCM = lcm(abs(a[i][col]),
abs(a[k][col]));
            ta = LCM / abs(a[i][col]),
tb = LCM / abs(a[k][col]);
            if (a[i][col] * a[k][col] < 0)
tb = -tb; // 异号的情况是两个数相加.
            for (j = col; j < var + 1;
j++){
                a[i][j] = a[i][j] * ta -
a[k][j] * tb;
            }
        }
    }
}

```

// 1. 无解的情况: 化简的增广阵中存在(0, 0, ..., a)这样的行(a != 0).

for (i = k; i < equ; i++){ // 对于无穷解来说, 如果要判断哪些是自由变元, 那么初等行变换中的交换就会影响, 则要记录交换.

```

        if (a[i][col] != 0) return -1;
    }

```

// 2. 无穷解的情况: 在 var * (var + 1)的增广阵中出现(0, 0, ..., 0)这样的行, 即说明没有形成严格的上三角阵.

// 且出现的行数即为自由变元的个数.

```

    if (k < var){

```

// 首先, 自由变元有 var - k 个, 即不确定的变元至少有 var - k 个.

```

        for (i = k - 1; i >= 0; i--){

```

// 第 i 行一定不会是(0, 0, ..., 0)的情况, 因为这样的行是在第 k 行到第 equ 行.

// 同样, 第 i 行一定不会是(0, 0, ..., a), a != 0 的情况, 这样的无解的.

free_x_num = 0; // 用于判断该行中的不确定的变元的个数, 如果超过 1 个, 则无法求解, 它们仍然为不确定的变元.

```

        for (j = 0; j < var; j++){
            if (a[i][j] != 0 && free_x[j])
free_x_num++, free_index = j;
        }
        if (free_x_num > 1) continue;

```

// 无法求解出确定的变元.

// 说明就只有一个不确定的变元 free_index, 那么可以求解出该变元, 且该变元是确定的.

```

        temp = a[i][var];
        for (j = 0; j < var; j++){
            if (a[i][j] != 0 && j !=
free_index) temp -= a[i][j] * x[j];
        }
        x[free_index] = temp /
a[i][free_index]; // 求出该变元.
        free_x[free_index] = 0; // 该变
元是确定的.
    }
    return var - k; // 自由变元有 var - k
个.
}

```

个.

}

// 3. 唯一解的情况: 在 var * (var + 1)的增广阵中形成严格的上三角阵.

// 计算出 $X_{n-1}, X_{n-2} \dots X_0$.

```

    for (i = var - 1; i >= 0; i--){
        temp = a[i][var];
        for (j = i + 1; j < var; j++){
            if (a[i][j] != 0) temp -= a[i][j] *
x[j];
        }
        if (temp % a[i][i] != 0) return -2; //
说明有浮点数解, 但无整数解.
        x[i] = temp / a[i][i];
    }
    return 0;
}

```

int main(void){

```

    int i, j;

```

```

    while (scanf("%d %d", &equ, &var) !=
EOF){

```

```

        memset(a, 0, sizeof(a));

```

```

        memset(x, 0, sizeof(x));

```

```

        memset(free_x, 1, sizeof(free_x)); //
一开始全是不确定的变元.

```

一开始全是不确定的变元.

```

        for (i = 0; i < equ; i++){

```

```

            for (j = 0; j < var + 1; j++){

```

```

                scanf("%d", &a[i][j]);

```



```

        }
    }
    //Debug();
    free_num = Gauss();
    if (free_num == -1) printf(" 无
解!\n");
    else if (free_num == -2) printf("有浮
点数解，无整数解!\n");
    else if (free_num > 0){
        printf(" 无穷多解！自由变元
个数为%d\n", free_num);
        for (i = 0; i < var; i++){
            if (free_x[i]) printf("x%d
是不确定的\n", i + 1);
            else printf("x%d: %d\n", i
+ 1, x[i]);
        }
    }
    else{
        for (i = 0; i < var; i++){
            printf("x%d: %d\n", i + 1,
x[i]);
        }
    }
    printf("\n");
}
return 0;
}

```

高斯消元求解开关灯游戏

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
#include<iostream>
using namespace std;

```

```

const int maxn = 305;

```

int equ, var; // 有 equ 个方程，var 个变元。
增广阵行数为 equ，分别为 0 到 equ - 1，列
数为 var + 1，分别为 0 到 var。

```

int a[maxn][maxn];
int x[maxn]; // 解集.
bool free_x[maxn]; // 判断是否是不确定的
变元.
int free_num;

```

```

void Debug(void){
    int i, j;
    for (i = 0; i < equ; i++){
        for (j = 0; j < var + 1; j++){
            cout << a[i][j] << " ";
        }
        cout << endl;
    }
    cout << endl;
}

```

```

inline int gcd(int a, int b){
    int t;
    while (b != 0){
        t = b;
        b = a % b;
        a = t;
    }
    return a;
}

```

```

inline int lcm(int a, int b){
    return a * b / gcd(a, b);
}

```

// 高斯消元法解方程组 (Gauss-Jordan
elimination).(-2 表示有浮点数解，但无整数
解，-1 表示无解，0 表示唯一解，大于 0 表
示无穷解，并返回自由变元的个数)

```

int Gauss(void){
    int i, j, k;
    int max_r; // 当前这列绝对值最大的
行.
    int col; // 当前处理的列.
    int ta, tb;
    int LCM;
    int temp;
    int free_x_num;

```

```

int free_index;
// 转换为阶梯阵.
col = 0; // 当前处理的列.
for (k = 0; k < equ && col < var; k++,
col++){ // 枚举当前处理的行.
    // 找到该 col 列元素绝对值最大的
    那行与第 k 行交换.(为了在除法时减小误差)
    max_r = k;
    for (i = k + 1; i < equ; i++){
        if (abs(a[i][col]) >
abs(a[max_r][col])) max_r = i;
    }
    if (max_r != k){ // 与第 k 行交换.
        for (j = k; j < var + 1; j++)
swap(a[k][j], a[max_r][j]);
    }
    if (a[k][col] == 0){ // 说明该 col 列
    第 k 行以下全是 0 了, 则处理当前行的下一
    列.
        k--; continue;
    }
    for (i = k + 1; i < equ; i++){ // 枚举
    要删去的行.
        if (a[i][col] != 0){
            LCM = lcm(abs(a[i][col]),
abs(a[k][col]));
            for (j = col; j < var + 1;
j++){
                a[i][j] = a[i][j]^a[k][j];
            }
        }
    }
}
// 1. 无解的情况: 化简的增广阵中存在
(0, 0, ..., a)这样的行(a != 0).
for (i = k; i < equ; i++){ // 对于无穷解来
说, 如果要判断哪些是自由变元, 那么初等
行变换中的交换就会影响, 则要记录交换.
    if (a[i][col] != 0) return -1;
}
// 2. 无穷解的情况: 在 var * (var + 1)的
增广阵中出现(0, 0, ..., 0)这样的行, 即说明
没有形成严格的上三角阵.
// 且出现的行数即为自由变元的个数.

```

```

if (k < var){
    for (i = k - 1; i >= 0; i--){
        // 第 i 行一定不会是(0, 0, ..., 0)
    的情况, 因为这样的行是在第 k 行到第 equ
    行.
        // 同样, 第 i 行一定不会是(0,
    0, ..., a), a != 0 的情况, 这样的无解的.
        free_x_num = 0; // 用于判断
    该行中的不确定的变元的个数, 如果超过 1
    个, 则无法求解, 它们仍然为不确定的变元.
        for (j = 0; j < var; j++){
            if (a[i][j] != 0 && free_x[j])
free_x_num++, free_index = j;
        }
        if (free_x_num > 1) continue;
    // 无法求解出确定的变元.
        // 说明就只有一个不确定的
    变元 free_index, 那么可以求解出该变元,
    且该变元是确定的.
        temp = a[i][var];
        for (j = 0; j < var; j++){
            if (a[i][j] != 0 && j !=
free_index) temp ^= a[i][j] * x[j];
        }
        x[free_index] = temp /
a[i][free_index]; // 求出该变元.
        free_x[free_index] = 0; // 该变
    元是确定的.
    }
    return var - k; // 自由变元有 var - k
    个.
}
// 3. 唯一解的情况: 在 var * (var + 1)的
增广阵中形成严格的上三角阵.
// 计算出 Xn-1, Xn-2 ... X0.
for (i = var - 1; i >= 0; i--){
    temp = a[i][var];
    for (j = i + 1; j < var; j++){
        if (a[i][j] != 0) temp ^= a[i][j] *
x[j];
    }
    if (temp % a[i][i] != 0) return -2; //
说明有浮点数解, 但无整数解.
    x[i] = temp / a[i][i];
}

```

```

    }
    return 0;
}

int map[20][20], dir[4][2] = {-1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, -1};
int main(void) {
    int i, j, T, n, m, vcase = 0;
    char c;
    scanf("%d", &T);
    while(T--){
        scanf("%d", &n);
        getchar();
        m = n;
        for(i = 1; i <= n; i++){
            for(j = 1; j <= m; j++){
                scanf("%c", &c);
                if(c == 'y') map[i][j] = 0;
                else map[i][j] = 1;
            }
            getchar();
        }
        memset(a, 0, sizeof(a));
        memset(x, 0, sizeof(x));
        memset(free_x, 1, sizeof(free_x)); //
一开始全是不确定的变元.
        equ = n * n;
        var = n * n;
        for(i = 0; i < n; i++){
            for(j = 0; j < m; j++){
                int hang = i * m + j;
                for(int l = 0; l < 4; l++){
                    int nowx = i + dir[l][0];
                    int nowy = j + dir[l][1];
                    if(nowx >= 0 &&
nowx < n && nowy >= 0 && nowy < m){
                        int
e = nowx * m + nowy;
                        a[hang][e] = 1;
                    }
                }
                a[hang][hang] = 1;

            a[hang][var] = map[i+1][j+1];
        }
    }
}

```

```

    }
    //Debug();
    free_num = Gauss();
    if(free_num == 0){
        int ans = 0;
        for(i = 0; i < n; i++){
            for(j = 0; j < m; j++){
                int p = i * m + j;
                ans += x[p];
            }
        }
        printf("%d\n", ans);
    }
    else if(free_num == -1){
        printf("inf\n");
    }
    else{
        int ans = 999999999;
        int vz = (1 < free_num) - 1;
        int k = var - free_num;
        for(int st = 0; st < vz; st++){
            int
            free_x_num, free_index, temp;
            memset(free_x, 1,
sizeof(free_x));
            for(i = var - 1; i >= k; i--){
                j = i - k + 1;

                x[i] = ( ( 1 < (j - 1) ) & st) == 0 ? 0 : 1;
                free_x[i] = 0;
            }

            for (i = k - 1; i >= 0; i--){
                free_x_num = 0;
                for (j = 0; j < var; j++){
                    if (a[i][j] != 0 &&
free_x[j]) free_x_num++, free_index = j;
                }
                if (free_x_num > 1)
continue;

                temp = a[i][var];
                for (j = 0; j < var; j++){
                    if (a[i][j] != 0 &&
j != free_index) temp ^= a[i][j] * x[j];
                }
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    x[free_index] = temp
/ a[i][free_index];
    free_x[free_index] =
0;
    }
    int vans=0;
    for(i=0;i<n;i++){
        for(j=0;j<m;j++){
            int p=i*m+j;
            vans+=x[p];
        }
    }
    ans=min(ans,vans);
}
printf("%d\n",ans);
}
}
return 0;
}

```

求斐波那契数列对 n 的循环节

```

#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdio>
#include<cmath>
#include<cstdlib>

using namespace std;
typedef unsigned long long LL;

const int M = 2;

struct Matrix{
    LL m[M][M];
};

Matrix A;
Matrix I = {1,0,0,1};

```

Matrix multi(Matrix a,Matrix b,LL MOD){//矩阵乘法

```

    Matrix c;
    for(int i=0; i<M; i++){
        for(int j=0; j<M; j++){
            c.m[i][j] = 0;
            for(int k=0; k<M; k++){
                c.m[i][j] = (c.m[i][j]%MOD
+
(a.m[i][k]%MOD)*(b.m[k][j]%MOD)%MOD)%
MOD;
                c.m[i][j] %= MOD;
            }
        }
    }
    return c;
}

```

Matrix power(Matrix a,LL k,LL MOD){//矩阵快速幂 a^k

```

    Matrix ans = I, p = a;
    while(k){
        if(k & 1){
            ans = multi(ans, p, MOD);
            k--;
        }
        k >>= 1;
        p = multi(p, p, MOD);
    }
    return ans;
}

```

```

LL gcd(LL a, LL b){
    return b? gcd(b, a%b):a;
}

```

const int N = 400005;//质数的范围大小
const int NN = 5005;//n 的质因子数

```

LL num[NN], pri[NN]; //pri 存放能被 n 整除的质数，num 存放对应的幂数. 对于 n=12，
pri[0]=2, num[0]=2. 2^2=4, 4|12
LL fac[NN]; //存放因子
int cnt, c;

```

```

bool prime[N]; //判断 n 是否为质数,是的话
prime[n]为 1
int p[N]; //存放质数, p[i]表示第 i 个质数, 从
0 开始, p[0]=2
int k;

```

```

void isprime(){ //标记并记录 0-N 的质数
    k = 0;
    memset(prime,true,sizeof(prime));
    for(int i=2; i<N; i++){
        if(prime[i]){
            p[k++] = i;
            for(int j=i+i; j<N; j+=i)
                prime[j] = false;
        }
    }
}

```

```

LL quick_mod(LL a,LL b,LL m){ //快速幂,
a^b%m 的值
    LL ans = 1;
    a %= m;
    while(b){
        if(b & 1){
            ans = ans * a % m;
            b--;
        }
        b >>= 1;
        a = a * a % m;
    }
    return ans;
}

```

```

LL legendre(LL a,LL p){ //判断 a 是否是 p 的二次
剩余, 应用了欧拉给出的判别条件
    if(quick_mod(a,(p-1)>>1,p)==1) return 1;
    else
return -1;
}

```

```

void Solve(LL n,LL pri[],LL num[]){ //分解 n, 求
解出质因子的个数和相应的幂数
    cnt = 0;
    LL t = (LL)sqrt(1.0*n);

```

```

for(int i=0; p[i]<=t; i++){
    if(n%p[i]==0){
        int a = 0;
        pri[cnt] = p[i];
        while(n%p[i]==0){
            a++;
            n /= p[i];
        }
        num[cnt] = a;
        cnt++;
    }
}
if(n > 1){
    pri[cnt] = n;
    num[cnt] = 1;
    cnt++;
}
}

```

```

void Work(LL n){ //统计 n 的因子个数, 放入
fac 数组中
    c = 0;
    LL t = (LL)sqrt(1.0*n);
    for(int i=1; i<=t; i++){
        if(n % i == 0){
            if(i * i == n) fac[c++] = i;
            else{
                fac[c++] = i;
                fac[c++] = n / i;
            }
        }
    }
}

```

```

LL find_loop(LL n){
    Solve(n,pri,num);
    LL ans=1;
    for(int i=0; i<cnt; i++){
        LL record=1;
        if(pri[i]==2)
            record=3;
        else if(pri[i]==3)
            record=8;
        else if(pri[i]==5)

```

```

        record=20;
    else{
        if(legendre(5,pri[i])==1)
            Work(pri[i]-1);
        else
            Work(2*(pri[i]+1));
        sort(fac,fac+c);
        for(int k=0; k<c; k++){//在 c 个
因子中寻找最小循环节
            Matrix      a      =
power(A,fac[k]-1,pri[i]);
            LL      x      =
(a.m[0][0]%pri[i]+a.m[0][1]%pri[i])%pri[i];
            LL      y      =
(a.m[1][0]%pri[i]+a.m[1][1]%pri[i])%pri[i];
            if(x==1 && y==0){
                record = fac[k];
                break;
            }
        }
    }
    for(int      k=1;      k<num[i];
k++){//*p^(m-1)
        record *= pri[i];
        ans = ans/gcd(ans,record)*record;
    }
    return ans;
}

void Init(){
    A.m[0][0] = 1;
    A.m[0][1] = 1;
    A.m[1][0] = 1;
    A.m[1][1] = 0;
}

int main(){
    LL n;
    Init();
    isprime();
    while(cin>>n)
        cout<<find_loop(n)<<endl;
    return 0;
}

```

运算大组合数对质数取模

```

typedef __int64 ll;
const int maxn = 100005;
const ll mod = 1000000009;
ll factorial[2*maxn];

void init(){
    factorial[0] = 1;
    for(int i = 1;i< 2*maxn;i++){
        factorial[i] = (factorial[i-1]*i)%mod;
    }
}

ll powmod(ll a, ll m, ll n){
    ll ret = 1;
    a %= n;
    while(m){
        if(m&1)
            ret=ret*a%n;a=a*a%n;m>>=1;
    }
    return ret;
}

ll calCmn(ll p, ll q){
    if(q==1) return p;
    ll x=q, y=p-q;
    ll      tmp=(factorial[p]%mod)      *
powmod(factorial[y]*factorial[x],      mod-2,
mod)%mod;
    return tmp;
}

```

运算组合数对所有数取模

```

typedef __int64 ll;
const int maxn = 100005;
const ll mod = 1000000009;
ll factorial[maxn];

void init() {
    factorial[0] = 1;
    for(int i = 1; i< maxn; i++)

```

```

        factorial[i] = (factorial[i-1] * i) %
mod;
}
ll exgcd( ll a, ll b, ll &x, ll &y) {
    if(!b) {
        x=1, y=0;
        return a;
    }
    ll ret = exgcd(b, a%b, x, y);
    ll t=x, x=y, y=t-a/b*y;
    return ret;
}
ll InverseMod(ll a, ll n) {
    if( n<= 0)return -1;
    ll x, y;
    ll comDiv = exgcd( a, n, x, y);
    if( comDiv != -1) return -1;
    return ((x%n)+n)%n;
}
ll calCmn(ll p, ll q) {
    ll x = q, y = p - q;
    ll tmp = (factorial[p] % mod) *
InverseMod(factorial[y]*factorial[x], mod) %
mod;
    return tmp;
}

```

```

int main(){
    int i,j,m,n,l,k;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        for(i=1;i<=n;i++){
            scanf("%d%d",&p[i].x,&p[i].y);
        }
        memset(dp,-1,sizeof(dp));
        for(l=1;l<=n;l++){
            for(i=1;i+l-1<=n;i++){
                j=i+l-1;
                if(i==j){
                    dp[i][j]=0;
                    s[i][j]=i;
                    continue;
                }
                for(k=s[i][j-1];k<=s[i+1][j]
&& k<j;k++){
                    if(dp[i][j]==-1 ||
dp[i][j]>dp[i][k]+dp[k+1][j]+p[k+1].x-p[i].x+p[k
].y-p[j].y){
                        s[i][j]=k;
                        dp[i][j]=dp[i][k]+dp[k+1][j]+p[k+1].x-p[i].
x+p[k].y-p[j].y;
                    }
                }
            }
        }
        printf("%d\n",dp[1][n]);
    }
    return 0;
}

```

动态规划

四边形优化 dp

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
using namespace std;
struct thanks{
    int x,y;
}p[1005];
int dp[1005][1005],s[1005][1005];

```

$s[i][j]$ 表示区间 i, j 的最优解中点下标。
 $dp[i][j]$ 的最优解更新点在 $s[i][j-1], s[i+1][j]$ 之间。
 $dp[i,j]=\min(dp[i,k]+dp[k+1,j]+cost(i,j))$
 $cost(i,j)$ 需要满足以下条件方可使用西边形 dp:
 $cost(a,c)+cost(b,d)\leq cost(b,c)+cost(a,d)$
 $cost(b,c)\leq cost(a,d)$

斜率优化 dp

```

#include<cstdio>
#include<cstring>

```

```

#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
#include<queue>
using namespace std;
__int64 a[500005],sum[500005],dp[500005];
int qst,qed,q[500005];
__int64 X(int x){//计算 X 值,x 为数组下标
    return 2*sum[x];
}
__int64 Y(int x){//计算 Y 值, x 为数组下标
    return dp[x]+sum[x]*sum[x];
}
bool compare_K(int pa,int pb,int pc){//比较斜率与斜率的大小
    return
    (Y(pc)-Y(pb))*(X(pb)-X(pa))<=(Y(pb)-Y(pa))*(X(pc)-X(pb));
}
bool compare_K_value(int pa,int pb,__int64 value){//比较斜率与值的大小
    return Y(pb)-Y(pa)<=(X(pb)-X(pa))*value;
}
int main(){
    int i,j,m,n;
    while(scanf("%d%d",&n,&m)!=EOF){
        memset(sum,0,sizeof(sum));
        memset(dp,0,sizeof(dp));
        for(i=1;i<=n;i++){
            scanf("%I64d",&a[i]);
            sum[i]=sum[i-1]+a[i];
        }
        qed=0;
        qst=1;
        q[++qed]=0;
        for(i=1;i<=n;i++){
            while( qed-qst+1>=2    &&
compare_K_value(q[qst],q[qst+1],sum[i]) ){//
从队头寻找符合条件的点
                qst++;
            }

            dp[i]=dp[q[qst]]+m+(sum[i]-sum[q[qst]])
*(sum[i]-sum[q[qst]]);//更新 DP 值

```

```

while( qed-qst+1>=2    &&
compare_K(q[qed-1],q[qed],i) ){//寻找插入的
位置
            qed--;
        }
        q[++qed]=i;
    }
    printf("%I64d\n",dp[n]);
}
return 0;
}

```

```

dp[i]=dp[j]+sum[i]-sum[j];
dp[j]+(sum[i]-sum[j])^2+m>dp[k]+(sum[i]-sum[k])^2+m
((dp[j]+sum[j]^2)-(dp[k]+sum[k]^2))/(2*sum[j]-2*sum[k])>sum[i]
Y(j)=dp[j]+sum[j]^2;
X(j)=2*sum[j];
又因为 sum[i]递增, 所以如果斜率(j,i)>sum[i],
则 j 点可删。
且队列中两点斜率必须递增。

```

字符串

KMP

KMP 第二种表示方法 NEXT[i]表示第 i 个失配后从 next[i]开始匹配, next[i]为下标。

```

void getnext(char s[],int pre[]){
    int i=0, j=-1,n=(int)strlen(s);
    pre[0]=-1;
    while(i<=n){
        if(j==-1 || s[j]==s[i]){
            i++; j++;
            pre[i]=j;
        }
        else j=pre[j];
    }
}

```


特殊性质：

1. 找一个字符串前 i 个和后 i 个一样的话(正序)，只需要顺着 `Next[n]` 找即可找到所有的 i 。
2. 找一个字符串最多可由几个子串构成，需要用总长度-`Next[n]` 得出最小公共元，然后顺着 `Next[n]` 去整除公共元，全部可以整除，即说明这一段就是最小的公共元。

匹配函数：

```
int my_KMP(char *S, char *T, int pos) {
    int i = pos, j = 0; // pos(S 的下标 0 ≤ pos < StrLength(S))
    while ( S[i] != '\0' && T[j] != '\0' ) {
        if (S[i] == T[j]) {
            ++i;
            ++j;
        }
        else{
            i++;
            j = next[j];
        }
    }
    if (T[j] == '\0')
        return (i-j);
    else
        return -1;
}
```

```
int kmpCount(char *da, char* xiao, int tlen, int plen) // 第一个字符串去组成第二个字符串所需要第一个字符串的个数
{
    int i=0;
    int j=0;
    int result=0;
    while(i<=tlen-1)
    {
        if(j== -1 || da[i]==xiao[j])
        {
            i++;
            j++;
        }
        else

```

```
        j=mnex[j];
        if(j==plen)
            result++;
    }
    return result;
}
```

KMP 第一种表示方法

`next[i]` 表示在点 i 前面有 `next[i]` 个字符和字符串首的 `next[i]` 个字符相等，`next[i]` 为数量

```
void get_nextval(const char *T, int next[])
{
    int j = 0, k = -1;
    next[0] = -1;
    while ( T[j/*+1*/] != '\0' )
    {
        if (k == -1 || T[j] == T[k])
        {
            ++j; ++k;
            if (T[j] != T[k])
                next[j] = k;
            else
                next[j] =
                    next[k];
        }
        else
            k = next[k];
    }
}
```

```
void getNext(const char* pattern, int next[])
{
    next[0] = -1;
    int k=-1, j=0;
    while(pattern[j] != '\0')
    {
        if(k!= -1 &&
            pattern[k] != pattern[j] )
            k=next[k];
        ++j; ++k;
        if(pattern[k] == pattern[j])
            next[j]=next[k];
        else

```

```

        next[j]=k;
    }
}

匹配函数:
int KMP(const char *Text,const char* Pattern)
//const 表示函数内部不会改变这个参数的值。
{
    if(
        !Text||!Pattern||
        Pattern[0]=='\0' || Text[0]=='\0' )//
        return -1;//空指针或空串,
        返回-1。

    int len=0;
    const char * c=Pattern;
    while(*c++!='\0')//移动指针比移动
    下标快。
    {
        ++len;//字符串长度。
    }
    int *next=new int[len+1];
    get_nextval(Pattern,next);// 求
    Pattern 的 next 函数值
    int index=0,i=0,j=0;
    while(Text[i]!='\0' &&
    Pattern[j]!='\0' )
    {
        if(Text[i]== Pattern[j])
        {
            ++i;// 继续比较后
            ++j;
        }
        else
        {
            index += j-next[j];
            if(next[j]!=-1)
                j=next[j];//
            模式串向右移动

        }
        else
        {
            j=0;
            ++i;
        }
    }
}

```

```

    }
} //while
delete []next;
if(Pattern[j]=='\0')
    return index;// 匹配成功
else
    return -1;
}

```

后缀数组

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
using namespace std;
int
wa[200005],wb[200005],wv[200005],ws[2000
05];
int cmp(int *r,int a,int b,int l){
    return r[a]==r[b]&&r[a+l]==r[b+l];
}
void da(int *r,int *sa,int n,int m){
    int i,j,p,*x=wa,*y=wb,*t;
    for(i=0;i<m;i++) ws[i]=0;
    for(i=0;i<n;i++) ws[x[i]=r[i]]++;
    for(i=1;i<m;i++) ws[i]+=ws[i-1];
    for(i=n-1;i>=0;i--) sa[--ws[x[i]]]=i;
    for(j=1,p=1;p<n;j*=2,m=p){
        for(p=0,i=n-j;i<n;i++) y[p++]=i;
        for(i=0;i<n;i++) if(sa[i]>=j)
            y[p++]=sa[i]-j;
        for(i=0;i<n;i++) wv[i]=x[y[i]];
        for(i=0;i<n;i++) ws[i]=0;
        for(i=0;i<n;i++) ws[wv[i]]++;
        for(i=1;i<m;i++) ws[i]+=ws[i-1];
        for(i=n-1;i>=0;i--)
            sa[--ws[wv[i]]]=y[i];
        for(t=x,x=y,y=t,p=1,x[sa[0]]=0,i=1;i<n;i++)
            x[sa[i]]=cmp(y,sa[i-1],sa[i],j)?p-1:p++;
    }
}

```

```

    }
    return;
}
int rank1[200005],height[200005];
void calheight(int *r,int *sa,int n){
    int i,j,k=0;
    for(i=1;i<=n;i++) rank1[sa[i]]=i;
    for(i=0;i<n;height[rank1[i++]]=k)

        for(k?k--:0,j=sa[rank1[i]-1];r[i+k]==r[j+k];
k++);
    return;
}
int rmq[200005][20];
void initrmq(int n){
    int i, k;
    for(i = 2; i <= n; ++i)
        rmq[i][0] = height[i];
    for(k = 1; (1 << k) <= n; ++k){
        for(i = 2; i + (1 << k) - 1 <= n; ++i){
            rmq[i][k] = min(rmq[i][k - 1],rmq[i + (1 << (k - 1))][k - 1]);
        }
    }
}
int lcp(int a, int b){
    a = rank1[a], b = rank1[b];
    if(a > b)
        swap(a, b);
    ++a;
    int k = (int) (log((b - a + 1) * 1.0) / log(2.0));
    return min(rmq[a][k], rmq[b - (1 << k) + 1][k]);
}
da(r,sa,n,m); (m 大于最大值, n 为长度, 注意将 r[n-1]添加个 0)
calheight(r,sa,n-1); (求出 height 数组)
initrmq(n-1);

```

计算几何

1.求面积, 用向量差乘 $(a,b) \times (c,d)$

$=a*d-b*c$, 该算式会自动区分正负, 化成若干个三角形面积相加即可。

2.求重心, 实心多边形需要算出各个三角形的重心, 然后乘面积算出重心坐标的比例, 叠加除以总面积即可

3.求凸包, 选取 y 值最小的一点 (若有多个, 选取 x 值小的), 然后将其他点按逆时针排列, 对每一个点按逆时针顺序进行判断, 向量 $(n-2,n-1) \times (n-1,n)$, 如果为负值, 就删除。

多边形面积

```

#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
#include<math.h>
using namespace std;
struct point{
    double x;
    double y;
}map[100005];
int main(){
    int i,j,m,n;
    double x,y,x1,y1,x2,y2,ans,a,b,c,d;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        ans=0;
        for(i=1;i<=n;i++){

            scanf("%lf%lf",&map[i].x,&map[i].y);
            x=map[1].x;
            y=map[1].y;
            for(i=2;i<=n-1;i++){
                x1=map[i].x;
                y1=map[i].y;
                x2=map[i+1].x;
                y2=map[i+1].y;
                a=x-x1;
                b=y-y1;
                c=x-x2;
                d=y-y2;

                //ans+=(sqrt(a*a+b*b)*sqrt(c*c+d*d)*sq
rt(1-pow( (a*c+b*d)/(sqrt(a*a+b*b)*sqrt(c*c
+d*d)),2) ) )/2;
            }
        }
    }
}

```

```

        ans+=(a*d-b*c)/2;
    }
    ans=fabs(ans);
    printf("%.2lf\n",ans);
}
return 0;
}

```

多边形重心

```

#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
using namespace std;
struct point{
    double x;
    double y;
}map[100005];
int main(){
    int i,j,m,n;
    double x,y,ss,sx,sy,s;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        ss=0;
        sx=0;
        sy=0;
        for(i=1;i<=n;i++){

            scanf("%lf%lf",&map[i].x,&map[i].y);
            for(i=2;i<=n-1;i++){

                x=(map[1].x+map[i].x+map[i+1].x)/3;

                y=(map[1].y+map[i].y+map[i+1].y)/3;

                s=( (map[i].x-map[1].x)*(map[i+1].y-map[
1].y)-(map[i+1].x-map[1].x)*(map[i].y-map[1].
y) )/2;

                sx+=s*x;
                sy+=s*y;
                ss+=s;
            }

            printf("%.2lf %.2lf\n",sx/ss+0.00000001,s
y/ss+0.00000001);
        }
    }
}

```

```

    }
    return 0;
}

```

分治法求最小点对（二维）

```

/*分治算法求最小点对*/
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <algorithm>
#define MAXN 100005
using namespace std;
struct Point{
    double x,y;
};
struct Point
point[MAXN],*px[MAXN],*py[MAXN];
double get_dis(Point *p1,Point *p2){
    return
sqrt((p1->x-p2->x)*(p1->x-p2->x)+(p1->y-p2->
y)*(p1->y-p2->y));
}
bool cmpx(Point *p1,Point *p2) {return
p1->x<p2->x;}
bool cmpy(Point *p1,Point *p2) {return
p1->y<p2->y;}
double min(double a,double b){return
a<b?a:b;}
//-----核心代码-----//
double closest(int s,int e){
    if(s+1==e)
        return get_dis(px[s],px[e]);
    if(s+2==e)
        return
min(get_dis(px[s],px[s+1]),min(get_dis(px[s+1
],px[e]),get_dis(px[s],px[e])));
    int mid=(s+e)>>1;
    double
ans=min(closest(s,mid),closest(mid+1,e));// 递
归求解
    int i,j,cnt=0;
    for(i=s;i<=e;i++){// 把 x 坐标 在
px[mid].x-ans~px[mid].x+ans 范围内的点取
出来

```

```

        if(px[i]->x>=px[mid]->x-ans&&px[i]->x<=p
x[mid]->x+ans)
            py[cnt++]=px[i];
    }
    sort(py,py+cnt,cmpy); //按 y 坐标排序
    for(i=0;i<cnt;i++){
        for(j=i+1;j<cnt;j++){ //py 数组中的点
是按照 y 坐标升序的
            if(py[j]->y-py[i]->y>=ans)
                break;

        ans=min(ans,get_dis(py[i],py[j]));
    }
}
return ans;
}
int main(){
    int i,n;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        if(n==0)
            break;
        for(i=0;i<n;i++){

            scanf("%lf%lf",&point[i].x,&point[i].y);
            px[i]=&point[i];
        }
        sort(px,px+n,cmpx);
        double distance=closest(0,n-1);
        printf("%.2lf\n",distance);
    }
    return 0;
}

```

先按 x 坐标将点分成两部分，分别算出两部分的最小距离（递归），然后选出分界线左右的点，按 y 坐标从小到大排序，遍历里面对每两个点，更新距离。

分治法求最小点对（三维）

```

/*分治算法求最小点对*/
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <algorithm>

```

```

#define MAXN 100005
using namespace std;
struct Point{
    double x,y,z;
};
struct Point
point[MAXN],*px[MAXN],*py[MAXN];
double get_dis(Point *p1,Point *p2){
    return
    sqrt((p1->x-p2->x)*(p1->x-p2->x)+(p1->y-p2->
y)*(p1->y-p2->y)+(p1->z-p2->z)*(p1->z-p2->z)
);
}
bool cmpx(Point *p1,Point *p2) {return
p1->x<p2->x;}
bool cmpy(Point *p1,Point *p2) {return
p1->y<p2->y;}
double min(double a,double b){return
a<b?a:b;}
//-----核心代码-----//
double closest(int s,int e){
    if(s+1==e)
        return get_dis(px[s],px[e]);
    if(s+2==e)
        return
min(get_dis(px[s],px[s+1]),min(get_dis(px[s+1
],px[e]),get_dis(px[s],px[e])));
    int mid=(s+e)>>1;
    double
ans=min(closest(s,mid),closest(mid+1,e)); // 递
归求解
    int i,j,cnt=0;
    for(i=s;i<=e;i++){ // 把 x 坐标 在
px[mid].x-ans~px[mid].x+ans 范围内的点取
出来

        if(px[i]->x>=px[mid]->x-ans&&px[i]->x<=p
x[mid]->x+ans)
            py[cnt++]=px[i];
    }
    sort(py,py+cnt,cmpy); //按 y 坐标排序
    for(i=0;i<cnt;i++){
        for(j=i+1;j<cnt;j++){ //py 数组中的点
是按照 y 坐标升序的

```

```

        if(py[j]->y-py[i]->y>=ans)
            break;

        ans=min(ans,get_dis(py[i],py[j]));
    }
}
return ans;
}
int main(){
    int i,n;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF){
        if(n==0)
            break;
        for(i=0;i<n;i++){

            scanf("%lf%lf%lf",&point[i].x,&point[i].y,
&point[i].z);
            px[i]=&point[i];
        }
        sort(px,px+n,cmpx);
        double distance=closest(0,n-1);
        printf("%.2lf\n",distance);
    }
    return 0;
}

```

先按 x 坐标将点分成两部分，分别算出两部分的最小距离（递归），然后选出分界线左右的点，按 y 坐标从小到大排序，遍历里面对每两个点，更新距离。

三角形

```

#include <math.h>
struct point{double x,y;};
struct line{point a,b;};

double distance(point p1,point p2){
    return
    sqrt((p1.x-p2.x)*(p1.x-p2.x)+(p1.y-p2.y)*(p1.y-
p2.y));
}

point intersection(line u,line v){
    point ret=u.a;

```

```

double
t=((u.a.x-v.a.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-v.a.y)*(v.a.x-
v.b.x))

/((u.a.x-u.b.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-u.b.y)*(v
.a.x-v.b.x));
ret.x+=(u.b.x-u.a.x)*t;
ret.y+=(u.b.y-u.a.y)*t;
return ret;
}
//最小覆盖圆圆心
struct point circumcenter(struct point a,struct
point b,struct point c){
    struct line u,v;
    struct point o1,o2,o3,ans;
    double r1,r2,r3;
    bool p=0;
    o1.x=(b.x+c.x)/2;
    o1.y=(b.y+c.y)/2;
    r1=distance(b,c)/2;
    if(distance(o1,a)<=r1){
        ans=o1;
        p=1;
    }
    o2.x=(a.x+c.x)/2;
    o2.y=(a.y+c.y)/2;
    r2=distance(a,c)/2;
    if(distance(o2,b)<=r2){
        ans=o2;
        p=1;
    }
    o3.x=(b.x+a.x)/2;
    o3.y=(b.y+a.y)/2;
    r3=distance(b,a)/2;
    if(distance(o3,c)<=r3){
        ans=o3;
        p=1;
    }
    if(p==0){
        u.a.x=(a.x+b.x)/2;
        u.a.y=(a.y+b.y)/2;
        u.b.x=u.a.x-a.y+b.y;
        u.b.y=u.a.y+a.x-b.x;
        v.a.x=(a.x+c.x)/2;

```

```

        v.a.y=(a.y+c.y)/2;
        v.b.x=v.a.x-a.y+c.y;
        v.b.y=v.a.y+a.x-c.x;
        return intersection(u,v);
    }
    else return ans;
}
//外心
point circumcenter(point a,point b,point c){
    line u,v;
    u.a.x=(a.x+b.x)/2;
    u.a.y=(a.y+b.y)/2;
    u.b.x=u.a.x-a.y+b.y;
    u.b.y=u.a.y+a.x-b.x;
    v.a.x=(a.x+c.x)/2;
    v.a.y=(a.y+c.y)/2;
    v.b.x=v.a.x-a.y+c.y;
    v.b.y=v.a.y+a.x-c.x;
    return intersection(u,v);
}

//内心
point incenter(point a,point b,point c){
    line u,v;
    double m,n;
    u.a=a;
    m=atan2(b.y-a.y,b.x-a.x);
    n=atan2(c.y-a.y,c.x-a.x);
    u.b.x=u.a.x+cos((m+n)/2);
    u.b.y=u.a.y+sin((m+n)/2);
    v.a=b;
    m=atan2(a.y-b.y,a.x-b.x);
    n=atan2(c.y-b.y,c.x-b.x);
    v.b.x=v.a.x+cos((m+n)/2);
    v.b.y=v.a.y+sin((m+n)/2);
    return intersection(u,v);
}

//垂心
point perpcenter(point a,point b,point c){
    line u,v;
    u.a=c;
    u.b.x=u.a.x-a.y+b.y;
    u.b.y=u.a.y+a.x-b.x;

```

```

        v.a=b;
        v.b.x=v.a.x-a.y+c.y;
        v.b.y=v.a.y+a.x-c.x;
        return intersection(u,v);
    }

//重心
//到三角形三顶点距离的平方和最小的点
//三角形内到三边距离之积最大的点
point barycenter(point a,point b,point c){
    line u,v;
    u.a.x=(a.x+b.x)/2;
    u.a.y=(a.y+b.y)/2;
    u.b=c;
    v.a.x=(a.x+c.x)/2;
    v.a.y=(a.y+c.y)/2;
    v.b=b;
    return intersection(u,v);
}

//费马点
//到三角形三顶点距离之和最小的点
point fermentpoint(point a,point b,point c){
    point u,v;
    double
    step=fabs(a.x)+fabs(a.y)+fabs(b.x)+fabs(b.y)+f
    abs(c.x)+fabs(c.y);
    int i,j,k;
    u.x=(a.x+b.x+c.x)/3;
    u.y=(a.y+b.y+c.y)/3;
    while (step>1e-10)
        for (k=0;k<10;step/=2,k++)
            for (i=-1;i<=1;i++){
                for (j=-1;j<=1;j++){
                    v.x=u.x+step*i;
                    v.y=u.y+step*j;
                    if
                    (distance(u,a)+distance(u,b)+distance(u,c)>dis
                    tance(v,a)+distance(v,b)+distance(v,c))
                        u=v;
                }
            }
    return u;
}

```

凸包问题

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
#include<math.h>
using namespace std;
struct point{
    double x;
    double y;
    double jiaodu;
}map[100005],zhan[100005];
bool que(struct point x,struct point y){
    if(x.jiaodu==y.jiaodu){
        if(x.y!=y.y) return x.y<y.y;
        else return x.x<y.x;
    }
    else return x.jiaodu<y.jiaodu;
};
int start;
int main(){
    int i,j,m,n,xuhao;
    double r,ymin,xmin,a,b,c,d,x,y,s;
    while(scanf("%d%lf",&n,&r)!=EOF){
        ymin=INT_MAX;
        xmin=INT_MAX;
        s=0;
        for(i=1;i<=n;i++){

            scanf("%lf%lf",&map[i].x,&map[i].y);
            if(map[i].y<ymin
|| (map[i].y==ymin && xmin>map[i].x) ){
                ymin=map[i].y;
                xmin=map[i].x;
                xuhao=i;
            }
        }
        if(n>2){
            map[n+1]=map[xuhao];
            map[xuhao]=map[1];
            map[1]=map[n+1];
            for(i=2;i<=n;i++){
```

```
map[i].jiaodu=atan2(map[i].y-map[1].y,m
ap[i].x-map[1].x);
        }
        sort(map+2,map+n+1,que);
        zhan[1]=map[1];
        zhan[2]=map[2];
        start=2;
        for(i=3;i<=n;i++){
            do{
                if(start>1){

                    a=zhan[start].x-zhan[start-1].x;

                    b=zhan[start].y-zhan[start-1].y;

                    c=map[i].x-zhan[start].x;

                    d=map[i].y-zhan[start].y;
                    if(a*d-b*c<0)
                        start--;
                    else

                        zhan[++start]=map[i];
                }
            }else
                zhan[++start]=map[i];
        }while(a*d-b*c<0);
    }
    x=map[1].x;
    y=map[1].y;
    zhan[start+1]=zhan[1];
    for(i=1;i<=start;i++){

        s+=sqrt( (zhan[i+1].x-zhan[i].x)*(zhan[i+1
].x-zhan[i].x)+(zhan[i+1].y-zhan[i].y)*(zhan[i+1
].y-zhan[i].y) );
    }
    }
    else if(n==2){

        s+=2*sqrt((map[1].x-map[2].x)*(map[1].
x-map[2].x)+(map[1].y-map[2].y)*(map[1].y-m
ap[2].y));
```



```

    }
    s+=3.1415926*2*r;
    printf("%.2lf\n",s);
}
return 0;
}

```

最小覆盖圆

```

#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
#include<math.h>
using namespace std;
struct point{
    double x;
    double y;
}map[100005],o,o1,o2,o3;
struct line{struct point a,b;};
struct point intersection(struct line u,struct
line v){
    struct point ret=u.a;
    double
    t=((u.a.x-v.a.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-v.a.y)*(v.a.x-
v.b.x))

    /((u.a.x-u.b.x)*(v.a.y-v.b.y)-(u.a.y-u.b.y)*(v
.a.x-v.b.x));
    ret.x+=(u.b.x-u.a.x)*t;
    ret.y+=(u.b.y-u.a.y)*t;
    return ret;
}
double dis(struct point x,struct point y){
    return
    sqrt( (x.x-y.x)*(x.x-y.x)+(x.y-y.y)*(x.y-y.y) );
}
struct point circumcenter(struct point a,struct
point b,struct point c){
    struct line u,v;
    struct point o1,o2,o3,ans;
    double r1,r2,r3;
    bool p=0;
    o1.x=(b.x+c.x)/2;
    o1.y=(b.y+c.y)/2;

```

```

    r1=dis(b,c)/2;
    if(dis(o1,a)<=r1){
        ans=o1;
        p=1;
    }
    o2.x=(a.x+c.x)/2;
    o2.y=(a.y+c.y)/2;
    r2=dis(a,c)/2;
    if(dis(o2,b)<=r2){
        ans=o2;
        p=1;
    }
    o3.x=(b.x+a.x)/2;
    o3.y=(b.y+a.y)/2;
    r3=dis(b,a)/2;
    if(dis(o3,c)<=r3){
        ans=o3;
        p=1;
    }
    if(p==0){
        u.a.x=(a.x+b.x)/2;
        u.a.y=(a.y+b.y)/2;
        u.b.x=u.a.x-a.y+b.y;
        u.b.y=u.a.y+a.x-b.x;
        v.a.x=(a.x+c.x)/2;
        v.a.y=(a.y+c.y)/2;
        v.b.x=v.a.x-a.y+c.y;
        v.b.y=v.a.y+a.x-c.x;
        return intersection(u,v);
    }
    else return ans;
}
double maxzhi(double x,double y){
    if(x>y) return x;
    else return y;
}
int main(){
    int i,j,m,n,p1,p2,p3,xuhao,xuanze;
    double maxdis,r,r1,r2,r3;
    while(scanf("%d",&n)!=EOF && n){
        for(i=1;i<=n;i++){
            scanf("%lf%lf",&map[i].x,&map[i].y);
            if(n>2){

```

```

        p1=1;
        p2=2;
        p3=3;

o=circumcenter(map[p1],map[p2],map[p
3]);

r=maxzhi(dis(o,map[p1]),dis(o,map[p2]));
while(1){
    maxdis=r;
    for(i=1;i<=n;i++){

if(dis(o,map[i])>maxdis){

maxdis=dis(o,map[i]);
        xuhao=i;
    }
    }
    xuanze=0;
    if(maxdis>r){

o1=circumcenter(map[p2],map[p3],map[
xuhao]);

r1=maxzhi( dis(o1,map[p2]),dis(o1,map[
p3]) );

if(dis(map[p1],o1)<=r1){
        o=o1;
        r=r1;
        xuanze=1;
    }

o2=circumcenter(map[p1],map[p3],map[
xuhao]);

r2=maxzhi( dis(o2,map[p1]),dis(o2,map[
p3]) );

if(dis(map[p2],o2)<=r2        &&
(r2<r || xuanze==0) ){

        o=o2;
        r=r2;
        xuanze=2;
    }

o3=circumcenter(map[p1],map[p2],map[
xuhao]);

r3=maxzhi( dis(o3,map[p1]),dis(o3,map[
p2]) );

if(dis(map[p3],o3)<=r3        &&
(r3<r || xuanze==0) ){

        o=o3;
        r=r3;
        xuanze=3;
    }
    if(xuanze==1){
        p1=xuhao;
    }
    else if(xuanze==2){
        p2=xuhao;
    }
    else{
        p3=xuhao;
    }
    }
    else break;
    }
    }
    else{
        r=dis(map[1],map[2])/2;
    }
    printf("%.2lf\n",r);
}
}
任意选 3 个点做覆盖圆，然后选出剩余点中
最远的重新做可以覆盖这 4 个点的最小覆盖
圆。直到所有点均被覆盖为止。

```