

hust-yc-template

yincircle

2018 年 11 月 14 日

目录

1	数学	1
1.1	快速幂	1
1.2	筛	1
1.2.1	线性筛素数	1
1.2.2	线性筛欧拉函数	1
1.2.3	线性筛莫比乌斯函数	1
1.2.4	杜教筛	1
1.3	扩展欧几里德	3
1.4	类欧几里德	3
1.5	逆元	3
1.6	组合数	3
1.7	公式	4
1.7.1	数论公式	4
1.7.2	一些数论函数求和的例子	4
1.7.3	莫比乌斯反演	4
1.7.4	低阶等幂求和	4
2	图论	4
2.1	k 短路	4
3	计算几何	5
3.1	二维几何	5
3.1.1	点与向量	5
3.1.2	象限	6
3.1.3	线	6
3.1.4	点与线	6
3.1.5	线与线	6
3.2	多边形	7
3.2.1	面积、凸包	7
3.2.2	旋转卡壳	7
3.2.3	半平面交	8
3.3	圆	8
3.3.1	三点求圆心	8
3.3.2	圆线交点、圆圆交点	9
3.3.3	圆圆位置关系	9
3.3.4	圆与多边形交	9
3.3.5	最小圆覆盖	10
3.3.6	圆的反演	10
3.4	三维计算几何	10
3.4.1	旋转	11
3.4.2	线、面	11
3.4.3	凸包	12
4	杂项	12
4.1	数位 dp	12

1 数学

1.1 快速幂

```

1  LL qpow(LL a,LL b,LL Mod){
2      LL ret=1;
3      while(b){
4          if(b&1)ret=(ret*a)%Mod;
5          a=(a*a)%Mod;
6          b>>=1;
7      }
8      return ret;
9  }
```

1.2 筛

1.2.1 线性筛素数

```

1  const LL p_max=1e6;
2  LL prime[p_max+100],p_sz;//用vector存素数能优化时间
3  void get_prime(){
4      bool vis[p_max+100];
5      for(int i=2;i<=p_max;i++){
6          if(!vis[i])prime[p_sz++]=i;
7          for(int j=0;j<p_sz&&prime[j]*i<=p_max;j++){
8              vis[prime[j]*i]=1;
9              if(i%prime[j]==0)break;
10         }
11     }
12 }
```

1.2.2 线性筛欧拉函数

```

1  const LL p_max=1e6;
2  LL phi[p_max+100],prime[p_max+100],p_sz=0;
3  bool vis[p_max+100];
4  void get_phitable(){
5      phi[1]=1;
6      for(int i=2;i<=p_max;i++){
7          if(!vis[i]){
8              prime[p_sz++]=i;
9              phi[i]=i-1;
10         }
11     }
```

```

11         LL d;
12         for(int j=0;j<p_sz&&(d=prime[j]*i)<=p_max;j++){
13             ++j;
14             vis[d]=1;
15             if(i%prime[j]==0){
16                 phi[d]=phi[i]*prime[j];
17                 break;
18             }
19             else phi[d]=phi[i]*(prime[j]-1);
20         }
21     }
```

1.2.3 线性筛莫比乌斯函数

```

1  const LL p_max=1e6;
2  LL mu[p_max+100],prime[p_max+100],p_sz;
3  bool vis[p_max+100];
4  void get_mutable(){
5      mu[1]=1;
6      for(int i=2;i<=p_max;i++){
7          if(!vis[i]){
8              prime[p_sz++]=i;
9              mu[i]=-1;
10         }
11     }
12     LL d;
13     for(int j=0;j<p_sz&&(d=prime[j]*i)<=p_max;j++){
14         vis[d]=1;
15         if(i%prime[j]==0){
16             mu[d]=0;
17             break;
18         }
19         else mu[d]=-mu[i];
20     }
21 }
```

1.2.4 杜教筛

求 $S(n) = \sum_{i=1}^n f(i)$, 其中 f 是一个积性函数。

构造一个积性函数 g , 那么由 $(f * g)(n) = \sum_{d|n} f(d)g(\frac{n}{d})$, 得到 $f(n) = (f * g)(n) - \sum_{d|n, d < n} f(d)g(\frac{n}{d})$ 。

$$g(1)S(n) = \sum_{i=1}^n (f * g)(i) - \sum_{i=1}^n \sum_{d|i, d < i} f(d)g(\frac{n}{d}) \quad (1)$$

$$\stackrel{t=\frac{i}{d}}{=} \sum_{i=1}^n (f * g)(i) - \sum_{t=2}^n g(t)S(\lfloor \frac{n}{t} \rfloor) \quad (2)$$

当然，要能够由此计算 $S(n)$ ，会对 f, g 提出一些要求：

$f * g$ 要能够快速求前缀和。

g 要能够快速求分段和（前缀和）。

对于正常的积性函数 $g(1) = 1$ ，所以不会有什么问题。

在预处理 $S(n)$ 前 $n^{\frac{2}{3}}$ 项的情况下复杂度是 $O(n^{\frac{2}{3}})$ 。

杜教筛筛欧拉函数

```

1  #include<iostream>
2  #include<unordered_map>
3  #include<vector>
4  using namespace std;
5  typedef long long ll;
6  const int maxn=5e6;
7  const int mod=1e9+7;
8  int Madd(int a,int b){
9      return a+b<mod?a+b:a+b-mod;
10 }
11 int Msub(int a,int b){
12     return a<b?mod+a-b:a-b;
13 }
14 int Mmul(int a,int b){
15     return (ll)a*b%mod;
16 }
17 vector<int>p;
18 int vis[maxn+10];
19 int phi[maxn+10];
20 unordered_map<ll,ll>map;
21 ll qphi(ll n){
22     if(n<maxn)return phi[n];
23     auto it=map.find(n);
24     if(it!=map.end())
25         return it->second;
26     ll res=n&1?Mmul((n+1)/2%mod,n%mod):Mmul(n/2%mod,
27         (n+1)%mod);
28     for(ll i=2,last;i<=n;i=last+1){
29         last=n/(n/i);
30         res=Msub(res,Mmul((last-i+1)%mod,qphi(n/i)));
31     }
32     map.emplace(n,res);
33     return res;
34 }
35 void init(){
36     phi[1]=1;
37     for(int i=2;i<maxn;i++){
38         if(!vis[i]){
39             p.push_back(i);
40             phi[i]=i-1;
41         }
42         for(int j=0;j<(int)p.size()&&i*p[j]<maxn;j++){

```

```

42         vis[i*p[j]]=1;
43         if(i%p[j])
44             phi[i*p[j]]=phi[i]*(p[j]-1);
45         else{
46             phi[i*p[j]]=phi[i]*p[j];
47             break;
48         }
49     }
50 }
51 for(int i=2;i<maxn;i++)
52     phi[i]=(phi[i]+phi[i-1])%mod;
53 }
54 int main(){
55     ios_base::sync_with_stdio(false);
56     cin.tie(0);
57     init();
58     long long a;
59     cin>>a;
60     cout<<qphi(a)<<endl;
61     return 0;
62 }

```

杜教筛筛莫比乌斯函数

```

1  #include<iostream>
2  #include<unordered_map>
3  #include<vector>
4  using namespace std;
5  typedef long long ll;
6  const int maxn=5e6;
7
8  vector<int>p;
9  int vis[maxn+10];
10 int mu[maxn+10];
11 unordered_map<ll,ll>map;
12 ll qmu(ll n){
13     if(n<maxn)return mu[n];
14     auto it=map.find(n);
15     if(it!=map.end())
16         return it->second;
17     ll res=1;
18     for(ll i=2,last;i<=n;i=last+1){
19         last=n/(n/i);
20         res-=((ll)(last-i+1)*qmu(n/i));
21     }
22     map.emplace(n,res);
23     return res;
24 }
25 void init(){
26     mu[1]=1;

```

```

27     for(int i=2;i<maxn;i++){
28         if(!vis[i]){
29             p.push_back(i);
30             mu[i]=-1;
31         }
32         for(int j=0;j<(int)p.size()&&i*p[j]<maxn;j++){
33             vis[i*p[j]]=1;
34             if(i%p[j])
35                 mu[i*p[j]]=-mu[i];
36             else
37                 break;
38         }
39     }
40     for(int i=2;i<maxn;i++)
41         mu[i]+=mu[i-1];
42 }
43 int main(){
44     ios_base::sync_with_stdio(false);
45     cin.tie(0);
46     init();
47     long long a,b;
48     cin>>a>>b;
49     cout<<qmu(b)-qmu(a-1)<<endl;
50     return 0;
51 }

```

1.3 扩展欧几里德

求 $ax + by = \gcd(a, b)$ 的一组解

如果 a 和 b 互素, 那么 x 是 a 在模 b 下的逆元

注意 x 和 y 可能是负数

```

1  LL ex_gcd(LL a, LL b, LL &x, LL &y) {
2      if (b == 0) { x = 1; y = 0; return a; }
3      LL ret = ex_gcd(b, a % b, y, x);
4      y -= a / b * x;
5      return ret;
6  }

```

1.4 类欧几里德

$$m = \lfloor \frac{an+b}{c} \rfloor.$$

$f(a, b, c, n) = \sum_{i=0}^n \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor$: 当 $a \geq c$ or $b \geq c$ 时, $f(a, b, c, n) = (\frac{a}{c})n(n+1)/2 + (\frac{b}{c})(n+1) + f(a \bmod c, b \bmod c, c, n)$; 否则 $f(a, b, c, n) = nm - f(c, c-b-1, a, m-1)$ 。

$g(a, b, c, n) = \sum_{i=0}^n i \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor$: 当 $a \geq c$ or $b \geq c$ 时, $g(a, b, c, n) = (\frac{a}{c})n(n+1)(2n+1)/6 + (\frac{b}{c})n(n+1)/2 + g(a \bmod c, b \bmod c, c, n)$; 否则 $g(a, b, c, n) = \frac{1}{2}(n(n+1)m - f(c, c-b-1, a, m-1) - h(c, c-b-1, a, m-1))$ 。

$h(a, b, c, n) = \sum_{i=0}^n \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor^2$: 当 $a \geq c$ or $b \geq c$ 时, $h(a, b, c, n) = (\frac{a}{c})^2 n(n+1)(2n+1)/6 + (\frac{b}{c})^2 (n+1) + (\frac{a}{c})(\frac{b}{c})n(n+1) + h(a \bmod c, b \bmod c, c, n) + 2(\frac{a}{c})g(a \bmod c, b \bmod c, c, n) + 2(\frac{b}{c})f(a \bmod c, b \bmod c, c, n)$; 否则 $h(a, b, c, n) = nm(m+1) - 2g(c, c-b-1, a, m-1) - 2f(c, c-b-1, a, m-1) - f(a, b, c, n)$ 。

1.5 逆元

预处理 1 n 的逆元

```

1  LL inv[N] = {-1, 1};
2  void inv_init(LL n, LL p) {
3      inv[1] = 1;
4      for(int i=2;i<=n;i++)
5          inv[i] = (p - p / i) * inv[p % i] % p;
6  }

```

预处理阶乘及其逆元

```

1  LL invf[M], fac[M] = {1};
2  void fac_inv_init(LL n, LL p) {
3      for(int i = 2; i <= n; i++)
4          fac[i] = i * fac[i-1] % p;
5      invf[n-1] = qpown(fac[n-1], p-2, p);
6      for(int i = n-1; i >= 0; i--)
7          invf[i] = invf[i+1] * (i+1) % p;
8  }

```

1.6 组合数

如果数较小, 模较大时使用逆元前置模板: 逆元-预处理阶乘及其逆元

```

1  inline LL C(LL n, LL m) { // n >= m >= 0
2      return n < m || m < 0 ? 0 : fac[n] * invf[m] %
3          MOD * invf[n-m] % MOD;
4  }

```

如果模数较小, 数字较大, 使用 Lucas 定理

前置模板可选 1: 求组合数 (如果使用阶乘逆元, 需

```
1 fac_inv_init(MOD, MOD)
```

前置模板可选 2: 模数不固定下使用, 无法单独使用。

```

1  LL C(LL n, LL m) { // m >= n >= 0
2      if (m - n < n) n = m - n;
3      if (n < 0) return 0;
4      LL ret = 1;

```

```

5     for(int i=1;i<=n;i++)
6         ret = ret * (m - n + i) % MOD * qpow(i, MOD -
            2, MOD) % MOD;
7     return ret;
8 }
9
10 LL Lucas(LL n, LL m) { // m >= n >= 0
11     return m ? C(n % MOD, m % MOD) * Lucas(n / MOD,
        m / MOD) % MOD : 1;
12 }

```

1.7 公式

1.7.1 数论公式

当 $x \geq \phi(p)$ 时有 $a^x \equiv a^{x \bmod \phi(p) + \phi(p)} \pmod{p}$

$$\mu^2(n) = \sum_{d^2|n} \mu(d)$$

$$\sum_{d|n} \varphi(d) = n$$

$$\sum_{d|n} 2^{\omega(d)} = \sigma_0(n^2), \text{ 其中 } \omega \text{ 是不同素因子个数}$$

$$\sum_{d|n} \mu^2(d) = 2^{\omega(d)}$$

1.7.2 一些数论函数求和的例子

$$\sum_{i=1}^n i[gcd(i, n) = 1] = \frac{n\varphi(n) + [n=1]}{2}$$

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m [gcd(i, j) = x] = \sum_d \mu(d) \lfloor \frac{n}{dx} \rfloor \lfloor \frac{m}{dx} \rfloor$$

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m gcd(i, j) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \sum_{d|gcd(i, j)} \varphi(d) = \sum_d \varphi(d) \lfloor \frac{n}{d} \rfloor \lfloor \frac{m}{d} \rfloor$$

$$S(n) = \sum_{i=1}^n \mu(i) = 1 - \sum_{i=1}^n \sum_{d|i, d < i} \mu(d) \stackrel{t=\frac{i}{d}}{=} 1 - \sum_{t=2}^n S(\lfloor \frac{n}{t} \rfloor)$$

$$\text{利用 } [n=1] = \sum_{d|n} \mu(d)$$

$$S(n) = \sum_{i=1}^n \varphi(i) = \sum_{i=1}^n i - \sum_{i=1}^n \sum_{d|i, d < i} \varphi(i) \stackrel{t=\frac{i}{d}}{=} \frac{i(i+1)}{2} - \sum_{t=2}^n S(\frac{n}{t})$$

$$\text{利用 } n = \sum_{d|n} \varphi(d)$$

$$\sum_{i=1}^n \mu^2(i) = \sum_{i=1}^n \sum_{d^2|n} \mu(d) = \sum_{d=1}^{\lfloor \sqrt{n} \rfloor} \mu(d) \lfloor \frac{n}{d^2} \rfloor$$

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m gcd^2(i, j) = \sum_d d^2 \sum_t \mu(t) \lfloor \frac{n}{dt} \rfloor^2$$

$$\stackrel{x=dt}{=} \sum_x \lfloor \frac{n}{x} \rfloor^2 \sum_{d|x} d^2 \mu(\frac{x}{d})$$

$$\sum_{i=1}^n \varphi(i) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n [i \perp j] - 1 = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \mu(i) \cdot \lfloor \frac{n}{i} \rfloor^2 - 1$$

1.7.3 莫比乌斯反演

$$g(n) = \sum_{d|n} f(d) \Leftrightarrow f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) g(\frac{n}{d})$$

$$f(n) = \sum_{n|d} g(d) \Leftrightarrow g(n) = \sum_{n|d} \mu(\frac{d}{n}) f(d)$$

1.7.4 低阶等幂求和

$$\sum_{i=1}^n i^1 = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n$$

$$\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$$

$$\sum_{i=1}^n i^3 = \left[\frac{n(n+1)}{2} \right]^2 = \frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^3 + \frac{1}{4}n^2$$

$$\sum_{i=1}^n i^4 = \frac{n(n+1)(2n+1)(3n^2+3n-1)}{30} = \frac{1}{5}n^5 + \frac{1}{2}n^4 + \frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{30}n$$

$$\sum_{i=1}^n i^5 = \frac{n^2(n+1)^2(2n^2+2n-1)}{12} = \frac{1}{6}n^6 + \frac{1}{2}n^5 + \frac{5}{12}n^4 - \frac{1}{12}n^2$$

2 图论

2.1 k 短路

POJ 2449

```

1  #include<bits/stdc++.h>
2  using namespace std;
3  const int maxN=10000;
4  const int INF=0x3f3f3f3f;
5  typedef pair<int,int>P;
6  int n,m,s,t,k;
7  int dist[maxN],tdist[maxN],cnt[maxN];
8  bool f[maxN];
9  vector<P>Adj[maxN];
10 vector<P>Rev[maxN];
11 struct edge{
12     int to,len;
13     edge(){}
14     edge(int t,int l):to(t),len(l){}
15 };
16 priority_queue<edge> q;
17 bool operator<(<const edge &a,<const edge &b){
18     return (a.len+dist[a.to])>(b.len+dist[b.to]);
19 }
20 void dijkstra(){
21     memset(dist,0,sizeof(dist));
22     fill(tdist,tdist+maxN,INF);
23     tdist[t]=0;
24     while(!q.empty())q.pop();
25     q.push(edge(t,0));
26     while(!q.empty()){
27         int x=q.top().to;
28         int d=q.top().len;
29         q.pop();
30         if(tdist[x]<d)continue;
31         for(int i=0;i<(int)Rev[x].size();i++){
32             int y=Rev[x][i].first;
33             int len=Rev[x][i].second;
34             if(d+len<tdist[y]){
35                 tdist[y]=d+len;
36                 q.push(edge(y,tdist[y]));
37             }
38         }
39     }
40     for(int i=1;i<=n;i++)
41         dist[i]=tdist[i];

```

```

42     }
43     int aStar(){
44         if(dist[s]==INF)return -1;
45         while(!q.empty())q.pop();
46         q.push(edge(s,0));
47         memset(cnt,0,sizeof(cnt));
48         while(!q.empty()){
49             int x=q.top().to;
50             int d=q.top().len;
51             q.pop();
52             cnt[x]++;
53             if(cnt[t]==k)return d;
54             if(cnt[x]>k)continue;
55             for(int i=0;i<(int)Adj[x].size();i++){
56                 int y=Adj[x][i].first;
57                 int len=Adj[x][i].second;
58                 q.push(edge(y,d+len));
59             }
60         }
61         return -1;
62     }
63     int main(){
64         scanf("%d%d",&n,&m);
65         for(int i=0;i<m;i++){
66             int st,ed,l;
67             scanf("%d%d%d",&st,&ed,&l);
68             Adj[st].push_back(make_pair(ed,l));
69             Rev[ed].push_back(make_pair(st,l));
70         }
71         scanf("%d%d%d",&s,&t,&k);
72         if(s==t)k++;
73         dijkstra();
74         printf("%d\n",aStar());
75         return 0;
76     }

```

3 计算几何

3.1 二维几何

3.1.1 点与向量

```

1     #define y1 yy1
2     #define nxt(i) ((i + 1) % s.size())
3     typedef double LD;
4     const LD PI = 3.14159265358979323846;
5     const LD eps = 1E-10;

```

```

6     int sgn(LD x) { return fabs(x) < eps ? 0 : (x > 0 ?
7         1 : -1); }
8     struct L;
9     struct P;
10    typedef P V;
11    struct P {
12        LD x, y;
13        explicit P(LD x = 0, LD y = 0): x(x), y(y) {}
14        explicit P(const L& l);
15    };
16    struct L {
17        P s, t;
18        L() {}
19        L(P s, P t): s(s), t(t) {}
20    };
21    P operator + (const P& a, const P& b) { return P(a.x
22        + b.x, a.y + b.y); }
23    P operator - (const P& a, const P& b) { return P(a.x
24        - b.x, a.y - b.y); }
25    P operator * (const P& a, LD k) { return P(a.x * k,
26        a.y * k); }
27    P operator / (const P& a, LD k) { return P(a.x / k,
28        a.y / k); }
29    inline bool operator < (const P& a, const P& b) {
30        return sgn(a.x - b.x) < 0 || (sgn(a.x - b.x) ==
31            0 && sgn(a.y - b.y) < 0);
32    }
33    bool operator == (const P& a, const P& b) { return !
34        sgn(a.x - b.x) && !sgn(a.y - b.y); }
35    P::P(const L& l) { *this = l.t - l.s; }
36    ostream &operator << (ostream &os, const P &p) {
37        return (os << "(" << p.x << ", " << p.y << ")");
38    }
39    istream &operator >> (istream &is, P &p) {
40        return (is >> p.x >> p.y);
41    }
42
43    LD dist(const P& p) { return sqrt(p.x * p.x + p.y *
44        p.y); }
45    LD dot(const V& a, const V& b) { return a.x * b.x +
46        a.y * b.y; }
47    LD det(const V& a, const V& b) { return a.x * b.y -
48        a.y * b.x; }
49    LD cross(const P& s, const P& t, const P& o = P()) {
50        return det(s - o, t - o); }
51    // -----

```

3.1.2 象限

```

1 // 象限
2 int quad(P p) {
3     int x = sgn(p.x), y = sgn(p.y);
4     if (x > 0 && y >= 0) return 1;
5     if (x <= 0 && y > 0) return 2;
6     if (x < 0 && y <= 0) return 3;
7     if (x >= 0 && y < 0) return 4;
8     assert(0);
9 }
10
11 // 仅适用于参照点在所有点一侧的情况
12 struct cmp_angle {
13     P p;
14     bool operator () (const P& a, const P& b) {
15         // int qa = quad(a), qb = quad(b);
16         // if (qa != qb) return qa < qb;
17         int d = sgn(cross(a, b, p));
18         if (d) return d > 0;
19         return dist(a - p) < dist(b - p);
20     }
21 };

```

3.1.3 线

```

1 // 是否平行
2 bool parallel(const L& a, const L& b) {
3     return !sgn(det(P(a), P(b)));
4 }
5 // 直线是否相等
6 bool l_eq(const L& a, const L& b) {
7     return parallel(a, b) && parallel(L(a.s, b.t), L
8         (b.s, a.t));
9 }
10 // 逆时针旋转 r 弧度
11 P rotation(const P& p, const LD& r) { return P(p.x *
12     cos(r) - p.y * sin(r), p.x * sin(r) + p.y *
13     cos(r)); }
14 P RotateCCW90(const P& p) { return P(-p.y, p.x); }
15 P RotateCW90(const P& p) { return P(p.y, -p.x); }
16 // 单位法向量
17 V normal(const V& v) { return V(-v.y, v.x) / dist(v)
18     ; }

```

3.1.4 点与线

```

1 // 点在线段上 <= 0 包含端点 < 0 则不包含
2 bool p_on_seg(const P& p, const L& seg) {
3     P a = seg.s, b = seg.t;
4     return !sgn(det(p - a, b - a)) && sgn(dot(p - a,
5         p - b)) <= 0;
6 }
7 // 点到直线距离
8 LD dist_to_line(const P& p, const L& l) {
9     return fabs(cross(l.s, l.t, p)) / dist(l);
10 }
11 // 点到线段距离
12 LD dist_to_seg(const P& p, const L& l) {
13     if (l.s == l.t) return dist(p - l);
14     V vs = p - l.s, vt = p - l.t;
15     if (sgn(dot(l, vs)) < 0) return dist(vs);
16     else if (sgn(dot(l, vt)) > 0) return dist(vt);
17     else return dist_to_line(p, l);
18 }

```

3.1.5 线与线

```

1 // 求直线交 需要事先保证有界
2 P l_intersection(const L& a, const L& b) {
3     LD s1 = det(P(a), b.s - a.s), s2 = det(P(a), b.t
4         - a.s);
5     return (b.s * s2 - b.t * s1) / (s2 - s1);
6 }
7 // 向量夹角的弧度
8 LD angle(const V& a, const V& b) {
9     LD r = asin(fabs(det(a, b)) / dist(a) / dist(b))
10     ;
11     if (sgn(dot(a, b)) < 0) r = PI - r;
12     return r;
13 }
14 // 线段和直线是否有交 1 = 规范, 2 = 不规范
15 int s_l_cross(const L& seg, const L& line) {
16     int d1 = sgn(cross(line.s, line.t, seg.s));
17     int d2 = sgn(cross(line.s, line.t, seg.t));
18     if ((d1 ^ d2) == -2) return 1; // proper
19     if (d1 == 0 || d2 == 0) return 2;
20     return 0;
21 }
22 // 线段的交 1 = 规范, 2 = 不规范
23 int s_cross(const L& a, const L& b, P& p) {

```



```

22     int d1 = sgn(cross(a.t, b.s, a.s)), d2 = sgn(
        cross(a.t, b.t, a.s));
23     int d3 = sgn(cross(b.t, a.s, b.s)), d4 = sgn(
        cross(b.t, a.t, b.s));
24     if ((d1 ^ d2) == -2 && (d3 ^ d4) == -2) { p =
        l_intersection(a, b); return 1; }
25     if (!d1 && p_on_seg(b.s, a)) { p = b.s; return
        2; }
26     if (!d2 && p_on_seg(b.t, a)) { p = b.t; return
        2; }
27     if (!d3 && p_on_seg(a.s, b)) { p = a.s; return
        2; }
28     if (!d4 && p_on_seg(a.t, b)) { p = a.t; return
        2; }
29     return 0;
30 }

```

3.2 多边形

3.2.1 面积、凸包

```

1     typedef vector<P> S;
2
3     // 点是否在多边形中 0 = 在外部 1 = 在内部 -1 = 在边界
        上
4     int inside(const S& s, const P& p) {
5         int cnt = 0;
6         FOR (i, 0, s.size()) {
7             P a = s[i], b = s[nxt(i)];
8             if (p_on_seg(p, L(a, b))) return -1;
9             if (sgn(a.y - b.y) <= 0) swap(a, b);
10            if (sgn(p.y - a.y) > 0) continue;
11            if (sgn(p.y - b.y) <= 0) continue;
12            cnt += sgn(cross(b, a, p)) > 0;
13        }
14        return bool(cnt & 1);
15    }
16    // 多边形面积, 有向面积可能为负
17    LD polygon_area(const S& s) {
18        LD ret = 0;
19        FOR (i, 1, (LL)s.size() - 1)
20            ret += cross(s[i], s[i + 1], s[0]);
21        return ret / 2;
22    }
23    // 构建凸包 点不可以重复 < 0 边上可以有点, <= 0 则不
        能
24    // 会改变输入点的顺序

```

```

25     const int MAX_N = 1000;
26     S convex_hull(S& s) {
27         // assert(s.size() >= 3);
28         sort(s.begin(), s.end());
29         S ret(MAX_N * 2);
30         int sz = 0;
31         FOR (i, 0, s.size()) {
32             while (sz > 1 && sgn(cross(ret[sz - 1], s[i],
                ret[sz - 2])) < 0) --sz;
33             ret[sz++] = s[i];
34         }
35         int k = sz;
36         FORD (i, (LL)s.size() - 2, -1) {
37             while (sz > k && sgn(cross(ret[sz - 1], s[i],
                ret[sz - 2])) < 0) --sz;
38             ret[sz++] = s[i];
39         }
40         ret.resize(sz - (s.size() > 1));
41         return ret;
42     }
43
44     P ComputeCentroid(const vector<P> &p) {
45         P c(0, 0);
46         LD scale = 6.0 * polygon_area(p);
47         for (unsigned i = 0; i < p.size(); i++) {
48             unsigned j = (i + 1) % p.size();
49             c = c + (p[i] + p[j]) * (p[i].x * p[j].y - p[
                j].x * p[i].y);
50         }
51         return c / scale;
52     }

```

3.2.2 旋转卡壳

```

1     LD rotatingCalipers(vector<P>& qs) {
2         int n = qs.size();
3         if (n == 2)
4             return dist(qs[0] - qs[1]);
5         int i = 0, j = 0;
6         FOR (k, 0, n) {
7             if (!(qs[i] < qs[k])) i = k;
8             if (qs[j] < qs[k]) j = k;
9         }
10        LD res = 0;
11        int si = i, sj = j;
12        while (i != sj || j != si) {
13            res = max(res, dist(qs[i] - qs[j]));

```

```

14         if (sgn(cross(qs[(i+1)%n] - qs[i], qs[(j+1)%n
15             ] - qs[j])) < 0)
16         i = (i + 1) % n;
17         else j = (j + 1) % n;
18     }
19     return res;
20 }
21 int main() {
22     int n;
23     while (cin >> n) {
24         S v(n);
25         FOR (i, 0, n) cin >> v[i].x >> v[i].y;
26         convex_hull(v);
27         printf("%.0f\n", rotatingCalipers(v));
28     }
29 }

```

3.2.3 半平面交

```

1 struct LV {
2     P p, v; LD ang;
3     LV() {}
4     LV(P s, P t): p(s), v(t - s) { ang = atan2(v.y,
5         v.x); }
6 }; // 另一种向量表示
7
8 bool operator < (const LV &a, const LV& b) { return
9     a.ang < b.ang; }
10
11 bool on_left(const LV& l, const P& p) { return sgn(
12     cross(l.v, p - l.p)) >= 0; }
13
14 P l_intersection(const LV& a, const LV& b) {
15     P u = a.p - b.p; LD t = cross(b.v, u) / cross(a.
16     v, b.v);
17     return a.p + a.v * t;
18 }
19
20 S half_plane_intersection(vector<LV>& L) {
21     int n = L.size(), fi, la;
22     sort(L.begin(), L.end());
23     vector<P> p(n); vector<LV> q(n);
24     q[fi = la = 0] = L[0];
25     FOR (i, 1, n) {
26         while (fi < la && !on_left(L[i], p[la - 1]))
27             la--;
28         while (fi < la && !on_left(L[i], p[fi])) fi
29             ++;

```

```

22     q[++la] = L[i];
23     if (sgn(cross(q[la].v, q[la - 1].v)) == 0) {
24         la--;
25         if (on_left(q[la], L[i].p)) q[la] = L[i];
26     }
27     if (fi < la) p[la - 1] = l_intersection(q[la
28         - 1], q[la]);
29 }
30 while (fi < la && !on_left(q[fi], p[la - 1])) la
31     --;
32 if (la - fi <= 1) return vector<P>();
33 p[la] = l_intersection(q[la], q[fi]);
34 return vector<P>(p.begin() + fi, p.begin() + la
35     + 1);
36 }
37
38 S convex_intersection(const vector<P> &v1, const
39     vector<P> &v2) {
40     vector<LV> h; int n = v1.size(), m = v2.size();
41     FOR (i, 0, n) h.push_back(LV(v1[i], v1[(i + 1) %
42         n]));
43     FOR (i, 0, m) h.push_back(LV(v2[i], v2[(i + 1) %
44         m]));
45     return half_plane_intersection(h);
46 }

```

3.3 圆

```

1 struct C {
2     P p; LD r;
3     C(LD x = 0, LD y = 0, LD r = 0): p(x, y), r(r)
4     {}
5     C(P p, LD r): p(p), r(r) {}
6 };

```

3.3.1 三点求圆心

```

1 P compute_circle_center(P a, P b, P c) {
2     b = (a + b) / 2;
3     c = (a + c) / 2;
4     return l_intersection({b, b + RotateCW90(a - b)
5         }, {c, c + RotateCW90(a - c)});
6 }

```

3.3.2 圆线交点、圆圆交点

圆和线的交点关于圆心是顺时针的

```

1  vector<P> c_l_intersection(const L& l, const C& c) {
2      vector<P> ret;
3      P b(l), a = l.s - c.p;
4      LD x = dot(b, b), y = dot(a, b), z = dot(a, a) -
          c.r * c.r;
5      LD D = y * y - x * z;
6      if (sgn(D) < 0) return ret;
7      ret.push_back(c.p + a + b * (-y + sqrt(D + eps))
          / x);
8      if (sgn(D) > 0) ret.push_back(c.p + a + b * (-y
          - sqrt(D)) / x);
9      return ret;
10 }
11
12 vector<P> c_c_intersection(C a, C b) {
13     vector<P> ret;
14     LD d = dist(a.p - b.p);
15     if (sgn(d) == 0 || sgn(d - (a.r + b.r)) > 0 ||
          sgn(d + min(a.r, b.r) - max(a.r, b.r)) < 0)
16         return ret;
17     LD x = (d * d - b.r * b.r + a.r * a.r) / (2 * d)
          ;
18     LD y = sqrt(a.r * a.r - x * x);
19     P v = (b.p - a.p) / d;
20     ret.push_back(a.p + v * x + RotateCCW90(v) * y);
21     if (sgn(y) > 0) ret.push_back(a.p + v * x -
          RotateCCW90(v) * y);
22     return ret;
23 }

```

3.3.3 圆圆位置关系

```

1  // 1:内含 2:内切 3:相交 4:外切 5:相离
2  int c_c_relation(const C& a, const C& v) {
3      LD d = dist(a.p - v.p);
4      if (sgn(d - a.r - v.r) > 0) return 5;
5      if (sgn(d - a.r - v.r) == 0) return 4;
6      LD l = fabs(a.r - v.r);
7      if (sgn(d - l) > 0) return 3;
8      if (sgn(d - l) == 0) return 2;
9      if (sgn(d - l) < 0) return 1;
10 }

```

3.3.4 圆与多边形交

HDU 5130 注意顺时针逆时针（可能要取绝对值）

```

1  LD sector_area(const P& a, const P& b, LD r) {
2      LD th = atan2(a.y, a.x) - atan2(b.y, b.x);
3      while (th <= 0) th += 2 * PI;
4      while (th > 2 * PI) th -= 2 * PI;
5      th = min(th, 2 * PI - th);
6      return r * r * th / 2;
7  }
8
9  LD c_tri_area(P a, P b, P center, LD r) {
10     a = a - center; b = b - center;
11     int ina = sgn(dist(a) - r) < 0, inb = sgn(dist(b)
          - r) < 0;
12     // dbg(a, b, ina, inb);
13     if (ina && inb) {
14         return fabs(cross(a, b)) / 2;
15     } else {
16         auto p = c_l_intersection(L(a, b), C(0, 0, r)
          );
17         if (ina ^ inb) {
18             auto cr = p_on_seg(p[0], L(a, b)) ? p[0]
          : p[1];
19             if (ina) return sector_area(b, cr, r) +
          fabs(cross(a, cr)) / 2;
20             else return sector_area(a, cr, r) + fabs(
          cross(b, cr)) / 2;
21         } else {
22             if ((int) p.size() == 2 && p_on_seg(p[0],
          L(a, b))) {
23                 if (dist(p[0] - a) > dist(p[1] - a))
          swap(p[0], p[1]);
24                 return sector_area(a, p[0], r) +
          sector_area(p[1], b, r)
          + fabs(cross(p[0], p[1])) / 2;
25             } else return sector_area(a, b, r);
26         }
27     }
28 }
29
30
31 typedef vector<P> S;
32 LD c_poly_area(S poly, const C& c) {
33     LD ret = 0; int n = poly.size();
34     FOR (i, 0, n) {
35         int t = sgn(cross(poly[i] - c.p, poly[(i + 1)
          % n] - c.p));

```

```

36         if (t) ret += t * c_tri_area(poly[i], poly[(i
          + 1) % n], c.p, c.r);
37     }
38     return ret;
39 }

```

3.3.5 最小圆覆盖

随机增量。期望复杂度 $O(n)$ 。

```

1  P compute_circle_center(P a, P b) { return (a + b) /
    2; }
2  bool p_in_circle(const P& p, const C& c) {
3      return sgn(dist(p - c.p) - c.r) <= 0;
4  }
5  C min_circle_cover(const vector<P> &in) {
6      vector<P> a(in.begin(), in.end());
7      dbg(a.size());
8      random_shuffle(a.begin(), a.end());
9      P c = a[0]; LD r = 0; int n = a.size();
10     FOR (i, 1, n) if (!p_in_circle(a[i], {c, r})) {
11         c = a[i]; r = 0;
12         FOR (j, 0, i) if (!p_in_circle(a[j], {c, r}))
13             {
14                 c = compute_circle_center(a[i], a[j]);
15                 r = dist(a[j] - c);
16                 FOR (k, 0, j) if (!p_in_circle(a[k], {c,
17                     r})) {
18                     c = compute_circle_center(a[i], a[j],
19                         a[k]);
20                     r = dist(a[k] - c);
21                 }
22             }
23     }
24     return {c, r};
25 }

```

3.3.6 圆的反演

```

1  C inv(C c, const P& o) {
2      LD d = dist(c.p - o);
3      assert(sgn(d) != 0);
4      LD a = 1 / (d - c.r);
5      LD b = 1 / (d + c.r);
6      c.r = (a - b) / 2 * R2;
7      c.p = o + (c.p - o) * ((a + b) * R2 / 2 / d);
8      return c;

```

3.4 三维计算几何

```

1  struct P;
2  struct L;
3  typedef P V;
4
5  struct P {
6      LD x, y, z;
7      explicit P(LD x = 0, LD y = 0, LD z = 0): x(x),
8          y(y), z(z) {}
9      explicit P(const L& l);
10 };
11
12 struct L {
13     P s, t;
14     L() {}
15     L(P s, P t): s(s), t(t) {}
16 };
17
18 struct F {
19     P a, b, c;
20     F() {}
21     F(P a, P b, P c): a(a), b(b), c(c) {}
22 };
23
24 P operator + (const P& a, const P& b) { return P(a.x
25     + b.x, a.y + b.y, a.z + b.z); }
26 P operator - (const P& a, const P& b) { return P(a.x
27     - b.x, a.y - b.y, a.z - b.z); }
28 P operator * (const P& a, LD k) { return P(a.x * k,
29     a.y * k, a.z * k); }
30 P operator / (const P& a, LD k) { return P(a.x / k,
31     a.y / k, a.z / k); }
32
33 inline int operator < (const P& a, const P& b) {
34     return sgn(a.x - b.x) < 0 || (sgn(a.x - b.x) ==
35         0 && (sgn(a.y - b.y) < 0 ||
36             (sgn(a.y - b.y) == 0 && sgn(a.z - b.z) < 0)));
37 }
38
39 bool operator == (const P& a, const P& b) { return !
40     sgn(a.x - b.x) && !sgn(a.y - b.y) && !sgn(a.z -
41     b.z); }
42
43 P::P(const L& l) { *this = l.t - l.s; }
44 ostream &operator << (ostream &os, const P &p) {
45     return (os << "(" << p.x << "," << p.y << "," <<
46         p.z << ")");

```

```

35 }
36 istream &operator >> (istream &is, P &p) {
37     return (is >> p.x >> p.y >> p.z);
38 }
39
40 // -----
41 LD dist2(const P& p) { return p.x * p.x + p.y * p.y
    + p.z * p.z; }
42 LD dist(const P& p) { return sqrt(dist2(p)); }
43 LD dot(const V& a, const V& b) { return a.x * b.x +
    a.y * b.y + a.z * b.z; }
44 P cross(const P& v, const P& w) {
45     return P(v.y * w.z - v.z * w.y, v.z * w.x - v.x
        * w.z, v.x * w.y - v.y * w.x);
46 }
47 LD mix(const V& a, const V& b, const V& c) { return
    dot(a, cross(b, c)); }

```

3.4.1 旋转

```

1 // 逆时针旋转 r 弧度
2 // axis = 0 绕 x 轴
3 // axis = 1 绕 y 轴
4 // axis = 2 绕 z 轴
5 P rotation(const P& p, const LD& r, int axis = 0) {
6     if (axis == 0)
7         return P(p.x, p.y * cos(r) - p.z * sin(r), p.y *
            sin(r) + p.z * cos(r));
8     else if (axis == 1)
9         return P(p.z * cos(r) - p.x * sin(r), p.y, p.z *
            sin(r) + p.x * cos(r));
10    else if (axis == 2)
11        return P(p.x * cos(r) - p.y * sin(r), p.x * sin(
            r) + p.y * cos(r), p.z);
12 }
13 // n 是单位向量 表示旋转轴
14 // 模板是顺时针的
15 P rotation(const P& p, const LD& r, const P& n) {
16     LD c = cos(r), s = sin(r), x = n.x, y = n.y, z =
        n.z;
17     // dbg(c, s);
18     return P((x * x * (1 - c) + c) * p.x + (x * y *
        (1 - c) + z * s) * p.y + (x * z * (1 - c) -
        y * s) * p.z,
19     (x * y * (1 - c) - z * s) * p.x + (y * y * (1 -
        c) + c) * p.y + (y * z * (1 - c) + x * s) *
        p.z,

```

```

20     (x * z * (1 - c) + y * s) * p.x + (y * z * (1 -
        c) - x * s) * p.y + (z * z * (1 - c) + c) *
        p.z);
21 }

```

3.4.2 线、面

函数相互依赖，所以交织在一起了。

```

1 // 点在线段上 <= 0 包含端点 < 0 则不包含
2 bool p_on_seg(const P& p, const L& seg) {
3     P a = seg.s, b = seg.t;
4     return !sgn(dist2(cross(p - a, b - a))) && sgn(
        dot(p - a, p - b)) <= 0;
5 }
6 // 点到直线距离
7 LD dist_to_line(const P& p, const L& l) {
8     return dist(cross(l.s - p, l.t - p)) / dist(l);
9 }
10 // 点到线段距离
11 LD dist_to_seg(const P& p, const L& l) {
12     if (l.s == l.t) return dist(p - l.s);
13     V vs = p - l.s, vt = p - l.t;
14     if (sgn(dot(l, vs)) < 0) return dist(vs);
15     else if (sgn(dot(l, vt)) > 0) return dist(vt);
16     else return dist_to_line(p, l);
17 }
18
19 P norm(const F& f) { return cross(f.a - f.b, f.b - f
    .c); }
20 int p_on_plane(const F& f, const P& p) { return sgn(
    dot(norm(f), p - f.a)) == 0; }
21
22 // 判两点在线段异侧 点在线段上返回 0 不共面无意义
23 int opposite_side(const P& u, const P& v, const L& l)
    {
24     return sgn(dot(cross(P(l), u - l.s), cross(P(l),
        v - l.s))) < 0;
25 }
26
27 bool parallel(const L& a, const L& b) { return !sgn(
    dist2(cross(P(a), P(b)))); }
28 // 线段相交
29 int s_intersect(const L& u, const L& v) {
30     return p_on_plane(F(u.s, u.t, v.s), v.t) &&
        opposite_side(u.s, u.t, v) &&
        opposite_side(v.s, v.t, u);
31 }
32
33 }

```

3.4.3 凸包

增量法。先将所有的点打乱顺序，然后选择四个不共面的点组成一个四面体，如果找不到说明凸包不存在。然后遍历剩余的点，不断更新凸包。对遍历到的点做如下处理。

1. 如果点在凸包内，则不更新。2. 如果点在凸包外，那么找到所有原凸包上所有分隔了对于这个点可见面和不可见面的边，以这样的边的两个点和新的点创建新的面加入凸包中。

```

1  struct FT {
2      int a, b, c;
3      FT() { }
4      FT(int a, int b, int c) : a(a), b(b), c(c) { }
5  };
6
7  bool p_on_line(const P& p, const L& l) {
8      return !sgn(dist2(cross(p - l.s, P(l))));
9  }
10
11 vector<F> convex_hull(vector<P> &p) {
12     sort(p.begin(), p.end());
13     p.erase(unique(p.begin(), p.end()), p.end());
14     random_shuffle(p.begin(), p.end());
15     vector<FT> face;
16     FOR (i, 2, p.size()) {
17         if (p_on_line(p[i], L(p[0], p[1]))) continue;
18         swap(p[i], p[2]);
19         FOR (j, i + 1, p.size())
20             if (sgn(mix(p[1] - p[0], p[2] - p[1], p[j] -
21                 p[0]))) {
22                 swap(p[j], p[3]);
23                 face.emplace_back(0, 1, 2);
24                 face.emplace_back(0, 2, 1);
25                 goto found;
26             }
27     found:
28     vector<vector<int>> mk(p.size(), vector<int>(p.
29         size()));
30     FOR (v, 3, p.size()) {
31         vector<FT> tmp;
32         FOR (i, 0, face.size()) {
33             int a = face[i].a, b = face[i].b, c =
34                 face[i].c;
35             if (sgn(mix(p[a] - p[v], p[b] - p[v], p[c]
36                 - p[v])) < 0) {
37                 mk[a][b] = mk[b][a] = v;
38                 mk[b][c] = mk[c][b] = v;

```

```

36         mk[c][a] = mk[a][c] = v;
37     } else tmp.push_back(face[i]);
38 }
39 face = tmp;
40 FOR (i, 0, tmp.size()) {
41     int a = face[i].a, b = face[i].b, c =
42         face[i].c;
43     if (mk[a][b] == v) face.emplace_back(b, a
44         , v);
45     if (mk[b][c] == v) face.emplace_back(c, b
46         , v);
47     if (mk[c][a] == v) face.emplace_back(a, c
48         , v);
49 }
50 }
51 vector<F> out;
52 FOR (i, 0, face.size())
53     out.emplace_back(p[face[i].a], p[face[i].b], p[
54         face[i].c]);
55 return out;
56 }

```

4 杂项

4.1 数位 dp

```

1  LL dfs(LL base, LL pos, LL len, LL s, bool limit) {
2      if (pos == -1) return s ? base : 1;
3      if (!limit && dp[base][pos][len][s] != -1)
4          return dp[base][pos][len][s];
5      LL ret = 0;
6      LL ed = limit ? a[pos] : base - 1;
7      for(int i = 0; i <= ed; i++) {
8          tmp[pos] = i;
9          if (len == pos)
10              ret += dfs(base, pos - 1, len - (i == 0),
11                  s, limit && i == a[pos]);
12          else if (s && pos < (len + 1) / 2)
13              ret += dfs(base, pos - 1, len, tmp[len -
14                  pos] == i, limit && i == a[pos]);
15          else
16              ret += dfs(base, pos - 1, len, s, limit && i
17                  == a[pos]);
18      }
19      if (!limit) dp[base][pos][len][s] = ret;
20      return ret;
21 }

```

```
18
19 LL solve(LL x, LL base) {
20     LL sz = 0;
21     while (x) {
22         a[sz++] = x % base;
23         x /= base;
24     }
25     return dfs(base, sz - 1, sz - 1, 1, true);
26 }
```