

ACM Template

Rien

October 2, 2021



rien_zhu@163.com

Contents

1	字符串	1
1.1	KMP	1
1.2	AC 自动机	1
2	数据结构	5
2.1	并查集	5
2.1.1	优化并查集	5
2.2	01 字典树	6
2.3	树状数组	7
2.3.1	一维树状数组	7
2.3.2	求逆序对	8
3	数学	9
3.1	质数	9
3.1.1	质数的判定	9
3.1.2	质数筛	9
3.1.3	大区间质数筛	10
3.2	约数	11
3.2.1	最大公约数	11
3.3	快速幂	11
3.3.1	快速乘	11
3.3.2	数字快速幂	11
3.3.3	矩阵快速幂	12
3.4	组合数学	13
3.5	莫比乌斯反演	15
3.5.1	整除分块	15
3.5.2	莫比乌斯函数	15
3.6	BSGS	15
3.7	中国剩余定理	16
4	计算几何	17
4.1	二维几何	17
4.2	三维几何	36
4.3	平面最近点对	40
4.4	三维凸包	41
5	图论	47
5.1	BFS	47
5.1.1	伪代码	47
5.1.2	BFS 记录距离和路径	47
5.2	最短路	48
5.2.1	Dijkstra 算法单源最短路	48
5.2.2	bellman_ford 算法单源最短路	49
5.2.3	Floyd 任意两点最短路径	50
5.3	最小生成树	51
5.3.1	Prim 算法	51
5.3.2	Kruskal 算法	52
6	动态规划	54
6.1	悬线法	54
6.2	LIS 最长上升子序列	55
6.3	背包	55
6.3.1	基础背包	55

7	杂项	57
7.1	输入输出	57
7.1.1	scanf 和 printf 的用法	57
7.1.2	快读	58
7.1.3	关闭同步	58
7.1.4	快读快写	58
7.1.5	8.11 所用板子	59
7.2	高精度	59
7.2.1	int128	59
7.2.2	简单高精度	60
7.2.3	压位高精度	62
7.3	离散化	64
7.4	常用公式	65
8	经典例题	66
8.1	某天是星期几	66
8.2	动态区间最大和	66
8.3	二分查找	67
9	注意事项	69

1 字符串

1.1 KMP

```

1  /*
2  Next[] 的含义:  $x[i-Next[i] \dots i-1] = x[0 \dots Next[i]-1]$ 
3  Next[i] 为满足:  $x[i-z \dots i-1] = x[0 \dots z-1]$  的最大值
4  */
5  void kmp_pre(char x[], int m, int next[]){
6      int i, j;
7      j = next[0] = -1;
8      i = 0;
9      while(i < m){
10         while(-1 != j && x[i] != x[j])
11             j = next[j];
12         next[++i] = ++j;
13     }
14 }
15 const int N = 1000005;
16 int Next[N];
17 /*
18 返回 x 在 y 中出现的次数, 可以重叠
19 y 是主串, x 是模式串
20 */
21 int KMP_Count(char x[], int m, char y[], int n){
22     int i, j;
23     int ans = 0;
24     kmp_pre(x, m, Next);
25     i = j = 0;
26     while(i < n){
27         while(-1 != j && y[i] != x[j])
28             j = Next[j];
29         i++; j++;
30         if(j >= m){
31             ans++;
32             j = Next[j];
33         }
34     }
35     return ans;
36 }

```

1.2 AC 自动机

```

1  /*
2  题意: 多组数据, 每组给出一个文本和 n 个模式
3       0 代表能重叠, 1 代表不能重叠, 求每个模版串在文本串中出现的次数
4  样例输入:
5  abababac
6  2
7  0 aba
8  1 aba
9  样例输出:
10 3
11 2

```

```

12  */
13  #define INF 0x3f3f3f3f
14  #define LL long long
15  const int MOD=10007;
16  const int N=500000+5;
17  using namespace std;
18  struct AC_Automata{
19      int tire[N][26]; //字典树
20      int val[N]; //字符串结尾标记
21      int fail[N]; //失配指针
22      int last[N]; //last[i]=j 表 j 节点表示的单词是 i 节点单词的后缀, 且 j 节
        ↳ 点是单词节点
23      int tot; //编号
24      int time[N]; //上次的单词出现在文本串的位置
25      int len[N]; //单词节点的长度
26      int cnt[N][2]; //计数
27      void init(){ //初始化 0 号点
28          tot=1;
29          val[0]=0;
30          last[0]=0;
31          fail[0]=0;
32          memset(tire[0],0,sizeof(tire[0]));
33      }
34      void insert(char *s){ //构造 trie
35          int sLen=strlen(s);
36          int root=0;
37          for(int i=0;i<sLen;i++){
38              int id=s[i]-'a';
39              if(tire[root][id]==0){
40                  tire[root][id]=tot;
41                  memset(tire[tot],0,sizeof(tire[tot]));
42                  val[tot++]=0;
43              }
44              root=tire[root][id];
45          }
46          val[root]=1;
47          time[root]=0;
48          len[root]=sLen;
49          cnt[root][0]=0;
50          cnt[root][1]=0;
51      }
52      void build(){ //构造 fail 与 last
53          queue<int> q;
54          for(int i=0;i<26;i++){
55              int root=tire[0][i];
56              if(root!=0){
57                  fail[root]=0;
58                  last[root]=0;
59                  q.push(root);
60              }
61          }
62          while(!q.empty()){ //bfs 求 fail
63              int k=q.front();

```

```

64         q.pop();
65         for(int i=0;i<26; i++){
66             int u=tire[k][i];
67             if(u==0)
68                 continue;
69             q.push(u);
70
71             int v=fail[k];
72             while(v && tire[v][i]==0)
73                 v=fail[v];
74             fail[u]=tire[v][i];
75             last[u]=val[fail[u]]?fail[u]:last[fail[u]];
76         }
77     }
78 }
79 void query(char *s){//匹配
80     int len=strlen(s);
81     int j=0;
82     for(int i=0;i<len;i++){
83         int id=s[i]-'a';
84         while(j && tire[j][id]==0)
85             j=fail[j];
86         j=tire[j][id];
87         if(val[j])
88             print(j,i+1);
89         else if(last[j])
90             print(last[j],i+1);
91     }
92 }
93 void print(int i,int pos){
94     if(val[i]){
95         cnt[i][0]++;
96         if(time[i]+len[i]<=pos){//判断是否有重叠
97             time[i]=pos;
98             cnt[i][1]++;
99         }
100     }
101     print(last[i],pos);
102 }
103 int queryT(char *s,int op){//匹配单个文本
104     int len=strlen(s);
105     int root=0;
106     for(int i=0;i<len;i++){
107         int id=s[i]-'a';
108         root=tire[root][id];
109     }
110     return cnt[root][op];
111 }
112 }ac;
113 char P[N][10];
114 char T[N];
115 int op[N];
116 int main(){

```

```
117     int Case=1;
118     while(scanf("%s",T)!=EOF){
119         ac.init();
120         int n;
121         scanf("%d",&n);
122         for(int i=0;i<n;i++){
123             scanf("%d%s",&op[i],P[i]);
124             ac.insert(P[i]);
125         }
126         ac.build();
127         ac.query(T);
128         printf("Case %d\n",Case++);
129         for(int i=0;i<n;i++)
130             printf("%d\n",ac.queryT(P[i],op[i]));
131         printf("\n");
132     }
133     return 0;
134 }
```

2 数据结构

2.1 并查集

2.1.1 优化并查集

```

1  /*
2  路径压缩并查集,
3  */
4  const int N=1e5+5;
5  int fa[N];
6  void init(){
7      for(int i=1;i<=N;++i)
8          fa[i]=i;
9  }
10 int find(int x){
11     int temp=x;
12     while(temp!=fa[temp])
13         temp=fa[temp];
14     while(x!=fa[x]){
15         x=fa[x];
16         fa[x]=temp;
17     }
18     return temp;
19 }
20 void union(int x,int y){
21     fa[find(x)]=find(y);
22 }
23 /*
24 按秩合并并查集, 不破坏树形结构
25 连通块数量为 block, 大小为 size
26 */
27 int f[N],size[N],block;
28 void Init(){
29     for(int i=1;i<=N;++i)
30         f[i]=0;
31     block=n;
32 }
33 int Find(int x){
34     if(!f[x]) f[x]=x,size[x]=1;
35     if(f[x]==x) return x;
36     return f[x]=Find(f[x]);
37 }
38 void Union(int x,int y){
39     x=Find(x);
40     y=Find(y);
41     if(x==y) return ;
42     if(size[x]>size[y]) swap(x,y);
43     f[x]=y;
44     size[y]+=size[x];
45     block--;
46 }

```


2.2 01 字典树

```

1  /*
2  01trie 树
3  在一组数中找跟某个数异或结果最大的数
4  */
5  const int MAXN=100005;
6  //MAXN 右移需根据题目判断, 如数据范围为 int 则 *32 即右移 5 位
7  int val[MAXN<<5];          //val[i]=j 表示编号为 i 的节点的值为 j
8  int cnt;                  //节点数量
9  int tree[MAXN<<5][2];     //tree[i][0]=j 表示编号为 i 的节点的 0 子节点的编号
    ↪ 为 j
10 void init(){
11     cnt=1;
12     tree[0][0]=tree[0][1]=0;
13 }
14 void insert(int x){
15     int v,u=0;
16     for(int i=31;i>=0;--i){
17         v=(x>>i)&1;
18         if(!tree[u][v]){
19             tree[cnt][0]=tree[cnt][1]=0; //初始化新节点的子节点
20             val[cnt]=0;                  //节点值为 0, 表示到此不是一个数
21             tree[u][v]=cnt++;            //指向该节点
22         }
23         u=tree[u][v]; //到下一节点
24     }
25     val[u]=x;
26 }
27 int query(int x){
28     int v,u=0;
29     for(int i=31;i>=0;i--){
30         v=(x>>i)&1;
31         if(tree[u][v^1]) //利用贪心策略, 优先寻找和当前位不同的数
32             u=tree[u][v^1];
33         else
34             u=tree[u][v];
35     }
36     return val[u];
37 }
38 int main(){
39     int n,m; scanf("%d%d",&n,&m);
40     init();
41     int tmp;
42     for(int i=0;i<n;++i){
43         scanf("%d",&tmp);
44         insert(tmp);
45     }
46     for(int i=0;i<m;++i){
47         scanf("%d",&tmp);
48         printf("%d\n",query(tmp));
49     }
50     return 0;
51 }

```

2.3 树状数组

2.3.1 一维树状数组

```

1  /*
2  BIT 一维树状数组
3  */
4  const int N=1000005;
5  ll tree[N],a[N],b[N];
6  int n,m,op,l,r,v;
7  //单点修改 区间查询
8  void add(int p,int x){
9      for(int i=p;i<=n;i+=i&-i)
10         tree[i]+=x;
11 }
12 ll query(int p){
13     ll ret=0;
14     for(int i=p;i;i-=i&-i)
15         ret+=tree[i];
16     return ret;
17 }
18 int main(){
19     //读入数据
20     for(int i=1;i<=n;++i){
21         cin>>v;
22         add(i,v);
23     }
24     add(l,v); //将第 l 个数加上 v
25     cout<<query(r)-query(l-1)<<endl; //询问 [l-r] 区间的和
26     return 0;
27 }
28
29 //区间修改 单点查询
30 void add(int p,int x){
31     for(int i=p;i<=n;i+=i&-i)
32         tree[i]+=x;
33 }
34 ll query(int p){
35     ll ret=0;
36     for(int i=p;i;i-=i&-i)
37         ret+=tree[i];
38     return ret;
39 }
40 int main(){
41     //读入数据, 维护差分数组
42     for(int i=1;i<=n;++i){
43         cin>>a[i];
44         add(i,a[i]-a[i-1]);
45     }
46     add(l,v),add(r+1,-v); //将 [l-r] 加上 v
47     cout<<query(l)<<endl; //询问第 l 个数的值
48     return 0;
49 }
50

```

```

51 //区间修改 区间查询
52 void add(int p, int x){
53     for(int i=p; i<=n; i+=i&-i){
54         b[i]+=(ll)x;
55         tree[i]+=(ll)p*x;
56     }
57 }
58 ll query(int p){
59     ll ret=0;
60     for(int i=p; i; i-=i&-i)
61         ret+=1ll*(p+1)*b[i]-tree[i];
62     return ret;
63 }
64 int main(){
65     //读入数据, 维护差分数组
66     for(int i=1; i<=n; ++i){
67         cin>>a[i];
68         add(i, a[i]-a[i-1]);
69     }
70     add(1, v), add(r+1, -v); //将 [l-r] 加上 v
71     cout<<query(r)-query(l-1)<<endl; //询问 [l-r] 区间的和
72     return 0;
73 }

```

2.3.2 求逆序对

```

1 //树状数组求逆序对
2 void modify(int x, int d){
3     for(int i = x; i <= n; i += i&-i) c[i] += d;
4 }
5 int getsum(int x){
6     int sum = 0;
7     for(int i = x; i >= 1; i -= i&-i) sum += c[i];
8     return sum;
9 }
10 int main(){
11     scanf("%d", &n);
12     for(int i = 1; i <= n; i ++){
13         scanf("%d", &x);
14         ans += getsum(n) - getsum(x);
15         modify(x, 1);
16     }
17 }

```

3 数学

3.1 质数

3.1.1 质数的判定

```

1  bool is_prime(int n){
2      if(n<2) return false;
3      for(int i=2;i<=sqrt(n);i++)
4          if(n%i) return false;
5      return true;
6  }
```

3.1.2 质数筛

```

1  /*
2  Eratosthenes 筛法
3  */
4  const int N=1e5+5;
5  bool v[N]; //值为 false 表示质数, 为 true 为合数
6  int prime[N]; //存储素数
7  int cnt;
8  void primes(int n){ //筛选小于 n 的素数
9      memset(v,0,sizeof(v));
10     for(int i=2;i<=n;++i){
11         if(v[i]==0){
12             prime[++cnt]=i;
13             for(int j=i; i*j<=n; j++){
14                 v[i*j] = true;
15             }
16         }
17     }
18
19     /*
20     线性筛
21     */
22     const int N=1e8+5;
23     bool v[N]; //值为 false 表示质数, 为 true 为合数
24     int prime[N/10]; //存储素数
25     int cnt;
26     void primes(int n){ //筛选小于 n 的素数
27         memset(v,0,sizeof(v));
28         for(int i=2; i<=n; i++){
29             if(v[i]==false)
30                 prime[++cnt] = i ;
31             for(int j=1; j<=cnt&&i*prime[j]<=n; j++){
32                 v[i*prime[j]] = true ;
33                 if(i%prime[j]==0)
34                     break;
35             }
36         }
37     }
```

3.1.3 大区间质数筛

```

1  /*
2  POJ 2689
3  给出区间  $[L, U]$ , 找出区间中距离最近和最远的质数
4   $1 \leq L, U \leq 2147483647$ , 区间长度  $\leq 1000000$ 
5  不能直接筛质数, 先求出  $\sqrt{2147483647}$  约  $5w$  内的质数, 因为给定区间长度少于
    $\hookrightarrow 1e6$ , 所以直接用  $5w$  内质数筛出来区间内质数就可以。
6  */
7  const int MAXN=100010;
8  int prime[MAXN+5];
9  void getpPrime(){
10     memset(prime,0,sizeof(prime));
11     for(int i=2;i<MAXN;++i){
12         if(!prime[i])
13             prime[++prime[0]]=i;
14         for(int j=1;j<=prime[0] && prime[j]<=MAXN/i;++j){
15             prime[prime[j]*i]=1;
16             if(i%prime[j]==0)
17                 break;
18         }
19     }
20 }
21 bool notprime[1000005];
22 int prime2[1000005];
23 void getPrime2(int L,int R){
24     memset(notprime,0,sizeof(notprime));
25     if(L<2) L=2;
26     for(int i=1;i<=prime[0] && (ll)prime[i]*prime[i]<=R;++i){
27         int s=L/prime[i]+(L%prime[i]>0);
28         if(s==1) s=2;
29         for(int j=s;(ll)j*prime[i]<=R;++j){
30             if((ll)j*prime[i]>=L)
31                 notprime[j*prime[i]-L]=1;
32         }
33     }
34     prime2[0]=0;
35     for(int i=0;i<=R-L;++i){
36         if(!notprime[i])
37             prime2[++prime2[0]]=i+L;
38     }
39 }
40 int main(){
41     getpPrime();
42     int L,U;
43     while(scanf("%d%d",&L,&U)==2){
44         getPrime2(L,U);
45         if(prime2[0]<2)
46             printf("There are no adjacent primes.\n");
47         else {
48             int x1=0,x2=1000005,y1=0,y2=0;
49             for(int i=1;i<prime2[0];++i){
50                 if(prime2[i+1]-prime2[i]<x2-x1){
51                     x1=prime2[i];

```

```

52         x2=prime2[i+1];
53     }
54     if(prime2[i+1]-prime2[i]>y2-y1){
55         y1=prime2[i];
56         y2=prime2[i+1];
57     }
58 }
59 printf("%d,%d are closest, %d,%d are most
    ↪ distant.\n",x1,x2,y1,y2);
60 }
61 }
62 }

```

3.2 约数

3.2.1 最大公约数

```

1 int gcd(int a,int b){
2     return b?gcd(b,a%b):a;
3 }

```

3.3 快速幂

3.3.1 快速乘

```

1 /*
2 一种想法是用类似类似 2 进制加法的方法实现乘法，复杂度为  $O(\log)$ 
3 另一种就是用 long double 来进行优化取模运算。因为它其实很巧妙的运用了自动溢
    ↪ 出这个操作，我们的代码中的  $z$  就表示  $x*y/p$ ，所以我们要求的就变成了
    ↪  $x*y - x*y/p * p$ ，虽然这两个部分都是会溢出的，但 (unsigned) 保证了它们溢出
    ↪ 后的差值基本不变，所以即使它会溢出也不会影响最终结果的！
4 */
5 inline ll ksc(ll x,ll y,ll p){
6     ll z=(ld)x/p*y;
7     ll res=(ull)x*y-(ull)z*p;
8     return (res+p)%p;
9 }
10 // ll 表示 long long
11 // ld 表示 long double
12 // ull 表示 unsigned long long
13 // 一种自动溢出的数据类型（存满了就会自动变为 0）

```

3.3.2 数字快速幂

```

1 //a 的 b 次方对 p 取余
2 //可能 a,b 都比较大，所以需要自己另写乘法
3 ll Mul(ll x,ll y,ll P){
4     ll tmp=(x*y-(ll)((long double)x/P*y+1.0e-8)*P);
5     return (tmp+P)%P;
6 }
7 ll ksm(ll a, ll b, ll p){
8     ll ret=1;
9     while(b){
10         if(b&1) ret=Mul(ret,a,p);
11         a=Mul(a,a,p);

```

```

12         b>=1;
13     }
14     return ret;
15 }

```

3.3.3 矩阵快速幂

```

1  const int mod = 1e9 + 7;
2  struct Matrix{
3      int n, m;
4      int num[100][100]; //矩阵规模最大为 100*100
5      Matrix(){}
6      Matrix(int n, int m): n(n), m(m){
7          memset(num, 0, sizeof num);
8      }
9      friend Matrix operator * (const Matrix &a, const Matrix &b){
10         Matrix c(a.n, b.m);
11         for(int i = 0; i < c.n; i++){
12             for(int j = 0; j < c.m; j++){
13                 for(int k = 0; k < a.m; k++){
14                     c.num[i][j] = (c.num[i][j] + (long long)a.num[i][k] *
15                         ↪ b.num[k][j] % mod) % mod;
16                 }
17             }
18         }
19         return c;
20     };
21 Matrix ksm(Matrix a, long long b){
22     Matrix s(a.n, a.n);
23     for(int i = 0; i < a.n; i++) s.num[i][i] = 1;
24     while(b){
25         if(b & 1) s = s * a;
26         a = a * a;
27         b >>= 1;
28     }
29     return s;
30 }
31 int main(){
32     int n, long long k; //n*n 的矩阵, k 次方
33     scanf("%d%lld", &n, &k);
34     Matrix M(n, n);
35     for(int i = 0; i < n; i++){
36         for(int j = 0; j < n; j++){
37             scanf("%d", &M.num[i][j]);
38         }
39     }
40     M = ksm(M, k);
41     for(int i = 0; i < n; i++){
42         for(int j = 0; j < n; j++){
43             printf("%d ", M.num[i][j]);
44         }
45         printf("\n");
46     }

```

```

47     return 0;
48 }

```

3.4 组合数学

```

1  /*
2  组合数学求法：
3  1. 杨辉三角打表
4  所需空间： $O(nm)$ ，时间：预处理  $O(nm)$ ，查询  $O(1)$ 
5  */
6  const int mod = 1e9+7;
7  int c[maxn][maxn];
8  void init(int n){
9      c[0][0]=1;
10     rep(i,1,n){
11         c[i][0]=1;
12         rep(j,1,n+1) c[i][j]=(c[i-1][j-1]+c[i-1][j])%mod;
13     }
14 }
15
16 /*
17 2. 直接用公式
18  $Cnm=n!/(m!(n-m)!)$ 
19 不能取模，时间：预处理  $O(1)$ ，查询  $O(n)$ 
20 */
21 ll C(ll n, ll m)
22 {
23     if (n < m) return 0;
24     ll ret = 1;
25     rep(i, n - m + 1, n)
26         ret *= i;
27     rep(i, 2, m)
28         ret /= i;
29     return ret;
30 }
31
32 /*
33 3. 乘法逆元
34 可以取模，适用于  $P$  比较大的题目
35 所需空间  $O(n)$ ，时间：预处理  $O(n)$ ，查询  $O(1)$ 
36 */
37 //N 的范围需要根据题目确定
38 int fac[N+5], inv[N+5];
39 ll qpow(ll bsc, ll y){
40     ll ret = 1;
41     while(y){
42         if(y&1) ret = ret*bsc%mod;
43         bsc = bsc*bsc%mod;
44         y >>= 1;
45     }
46     return ret;
47 }
48 void init(){
49     fac[0] = 1;

```



```

50     for(int i=1;i<=N;i++)
51         fac[i] = (ll)fac[i-1]*i%mod;
52     inv[N] = qpow(fac[N],mod-2);
53     for(int i=N-1;i>=0;i--)
54         inv[i] = (ll)inv[i+1]*(i+1)%mod;
55 }
56 int C(int n,int m){
57     if(m>n) return 0;
58     return (ll)fac[n]*inv[m]%mod*inv[n-m]%mod;
59 }
60
61 /*
62 4.Lucas 定理
63 模数必须是质数,n 比较大,p 比较小, 不能通过预处理阶乘和逆元来计算
64 lucas(n,m,p) 返回 C(n,m) 对 p 取模的结果
65 */
66 const ll p = (ll)1e9 + 7;
67 ll pow(ll a, ll b, ll m){
68     ll ans = 1;
69     a %= m;
70     while(b)
71     {
72         if(b & 1)ans = (ans % m) * (a % m) % m;
73         b /= 2;
74         a = (a % m) * (a % m) % m;
75     }
76     ans %= m;
77     return ans;
78 }
79 ll inv(ll x, ll p)//x 关于 p 的逆元, p 为素数
80 {
81     return pow(x, p - 2, p);
82 }
83 ll C(ll n, ll m, ll p)//组合数 C(n, m) % p
84 {
85     if(m > n)return 0;
86     ll up = 1, down = 1;//分子分母;
87     for(int i = n - m + 1; i <= n; i++)up = up * i % p;
88     for(int i = 1; i <= m; i++)down = down * i % p;
89     return up * inv(down, p) % p;
90 }
91 ll Lucas(ll n, ll m, ll p)
92 {
93     if(m == 0)return 1;
94     return C(n % p, m % p, p) * Lucas(n / p, m / p, p) % p;
95 }
96 int main()
97 {
98     long long n,m;
99     while(~scanf("%lld%lld",&n,&m))
100     {
101         printf("%lld\n",Lucas(n,m,p));
102     }

```

```

103     return 0;
104 }

```

3.5 莫比乌斯反演

3.5.1 整除分块

可以用到整除分块的形式，大致是这样的：

$$\sum_{i=1}^n \left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor$$

用整除分块可以在 $O(\sqrt{n})$ 求出，代码如下：

```

1  for(int l=1,r;l<=n;l=r+1){
2      r=n/(n/l);
3      ans+=(r-l+1)*(n/l);
4  }

```

3.5.2 莫比乌斯函数

```

1  const int MAXN=1000000;
2  bool check[MAXN+10];
3  int prime[MAXN+10];
4  int mu[MAXN+10];
5  void Moblus(){
6      memset(check,false,sizeof(check));
7      mu[1]=1;
8      int tot=0;
9      for(int i=2;i<=MAXN;i++){
10         if(!check[i]){
11             prime[tot++]=i;
12             mu[i]=-1;
13         }
14         for(int j=0;j<tot;j++){
15             if(i*prime[j]>MAXN) break;
16             check[i*prime[j]]=true;
17             if(i%prime[j]==0){
18                 mu[i*prime[j]]=0;
19                 break;
20             }
21             else mu[i*prime[j]]=-mu[i];
22         }
23     }
24 }

```

3.6 BSGS

```

1  //a^x = b (mod n) n 是素数和不是素数都行
2  //求解上式 0 <= x < n
3  //调用函数的时候记得 b=b%n
4  #define MOD 76543
5  int hs[MOD],head[MOD],Next[MOD],id[MOD],top;
6  void insert(int x,int y){
7      int k=x%MOD;
8      hs[top]=x,id[top]=y,Next[top]=head[k],head[k]=top++;

```

```

9   }
10  int find(int x){
11      int k=x%MOD;
12      for(int i=head[k];i!=-1;i=Next[i])
13          if(hs[i]==x) return id[i];
14      return -1;
15  }
16  int BSGS(int a,int b,int n){
17      memset(head,-1,sizeof(head));
18      top=1;
19      if(b==1) return 0;
20      int m=sqrt(n*1.0),j;
21      long long x=1,p=1;
22      for(int i=0;i<m;++i,p=p*a%n) insert(p*b%n,i);
23      for(long long i=m;;i+=m){
24          if((j=find(x=x*p%n))!=-1) return i-j;
25          if(i>n) break;
26      }
27      return -1;
28  }

```

3.7 中国剩余定理

中国剩余定理 (Chinese Remainder Theorem, CRT) 可求解如下形式的一元线性同余方程组 (其中 n_1, n_2, \dots, n_k 两两互质):

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{n_k} \end{cases}$$

算法流程

1. 计算所有模数的积 n ;
2. 对于第 i 个方程:
 - (a) 计算 $m_i = \frac{n}{n_i}$;
 - (b) 计算 m_i 在模 n_i 意义下的 [逆元](./inverse.md) m_i^{-1} ;
 - (c) 计算 $c_i = m_i m_i^{-1}$ (不要对 n_i 取模)。
3. 方程组的唯一解为: $x = \sum_{i=1}^k a_i c_i \pmod{n}$ 。

代码如下:

```

1  LL CRT(int k, LL* a, LL* r) {
2      LL n = 1, ans = 0;
3      for (int i = 1; i <= k; i++) n = n * r[i];
4      for (int i = 1; i <= k; i++) {
5          LL m = n / r[i], b, y;
6          exgcd(m, r[i], b, y); // b * m mod r[i] = 1
7          ans = (ans + a[i] * m * b % mod) % mod;
8      }
9      return (ans % mod + mod) % mod;
10 }

```

4 计算几何

4.1 二维几何

```

1 // 计算几何模板
2 const double eps = 1e-8;
3 const double pi = acos(-1.0);
4 const double inf = 1e20;
5 const int maxp = 1010;
6 //Compares a double to zero
7 int sgn(double x){
8     if(fabs(x) < eps)return 0;
9     if(x < 0)return -1;
10    else return 1;
11 }
12 //square of a double
13 inline double sqr(double x){return x*x;}
14 /*
15  * Point
16  * Point() - Empty constructor
17  * Point(double _x,double _y) - constructor
18  * input() - double input
19  * output() - %.2f output
20  * operator == - compares x and y
21  * operator < - compares first by x, then by y
22  * operator - - return new Point after subtracting curreseponding
    ↪ x and y
23  * operator ^ - cross product of 2d points
24  * operator * - dot product
25  * len() - gives length from origin
26  * len2() - gives square of length from origin
27  * distance(Point p) - gives distance from p
28  * operator + Point b - returns new Point after adding curreseponding x
    ↪ and y
29  * operator * double k - returns new Point after multiplieing x and y by
    ↪ k
30  * operator / double k - returns new Point after divideing x and y by k
31  * rad(Point a,Point b)- returns the angle of Point a and Point b from
    ↪ this Point
32  * trunc(double r) - return Point that if truncated the distance from
    ↪ center to r
33  * rotleft() - returns 90 degree ccw rotated point
34  * rotright() - returns 90 degree cw rotated point
35  * rotate(Point p,double angle) - returns Point after rotateing the Point
    ↪ centering at p by angle radian ccw
36  */
37 struct Point{
38     double x,y;
39     Point(){ }
40     Point(double _x,double _y){
41         x = _x;
42         y = _y;
43     }
44     void input(){

```

```

45     scanf("%lf%lf",&x,&y);
46 }
47 void output(){
48     printf("%.2f %.2f\n",x,y);
49 }
50 bool operator == (Point b)const{
51     return sgn(x-b.x) == 0 && sgn(y-b.y) == 0;
52 }
53 bool operator < (Point b)const{
54     return sgn(x-b.x)== 0?sgn(y-b.y)<0:x<b.x;
55 }
56 Point operator -(const Point &b)const{
57     return Point(x-b.x,y-b.y);
58 }
59 //叉积
60 double operator ^(const Point &b)const{
61     return x*b.y - y*b.x;
62 }
63 //点积
64 double operator *(const Point &b)const{
65     return x*b.x + y*b.y;
66 }
67 //返回长度
68 double len(){
69     return hypot(x,y); //库函数
70 }
71 //返回长度的平方
72 double len2(){
73     return x*x + y*y;
74 }
75 //返回两点的距离
76 double distance(Point p){
77     return hypot(x-p.x,y-p.y);
78 }
79 Point operator +(const Point &b)const{
80     return Point(x+b.x,y+b.y);
81 }
82 Point operator *(const double &k)const{
83     return Point(x*k,y*k);
84 }
85 Point operator /(const double &k)const{
86     return Point(x/k,y/k);
87 }
88 //计算 pa 和 pb 的夹角
89 //就是求这个点看 a,b 所成的夹角
90 //测试 LightOJ1203
91 double rad(Point a,Point b){
92     Point p = *this;
93     return fabs(atan2( fabs((a-p)^(b-p)) , (a-p)*(b-p) ));
94 }
95 //化为长度为 r 的向量
96 Point trunc(double r){
97     double l = len();

```

```

98         if(!sgn(l))return *this;
99         r /= l;
100        return Point(x*r,y*r);
101    }
102    //`逆时针旋转 90 度`
103    Point rotleft(){
104        return Point(-y,x);
105    }
106    //`顺时针旋转 90 度`
107    Point rotright(){
108        return Point(y,-x);
109    }
110    //`绕着 p 点逆时针旋转 angle`
111    Point rotate(Point p,double angle){
112        Point v = (*this) - p;
113        double c = cos(angle), s = sin(angle);
114        return Point(p.x + v.x*c - v.y*s,p.y + v.x*s + v.y*c);
115    }
116 };
117 /*
118  * Stores two points
119  * Line() - Empty constructor
120  * Line(Point _s,Point _e) - Line through _s and _e
121  * operator == - checks if two points are same
122  * Line(Point p,double angle) - one end p , another end at angle
123  ↪ degree
124  * Line(double a,double b,double c) - Line of equation ax + by + c = 0
125  * input() - inputs s and e
126  * adjust() - orders in such a way that s < e
127  * length() - distance of se
128  * angle() - return 0 <= angle < pi
129  * relation(Point p) - 3 if point is on line
130  * 1 if point on the left of line
131  * 2 if point on the right of line
132  * pointonseg(double p) - return true if point on segment
133  * parallel(Line v) - return true if they are parallel
134  * segcrossseg(Line v) - returns 0 if does not intersect
135  * returns 1 if non-standard
136  ↪ intersection
137  * returns 2 if intersects
138  * linecrossseg(Line v) - line and seg
139  * linecrossline(Line v) - 0 if parallel
140  * 1 if coincides
141  * 2 if intersects
142  * crosspoint(Line v) - returns intersection point
143  * dispointtoline(Point p) - distance from point p to the line
144  * dispointtoseg(Point p) - distance from p to the segment
145  * dissegtoseg(Line v) - distance of two segment
146  * lineprog(Point p) - returns projected point p on se line
147  * symmetrypoint(Point p) - returns reflection point of p over se
148  *
149  */
150 struct Line{

```

```

149 Point s,e;
150 Line(){
151 Line(Point _s,Point _e){
152     s = _s;
153     e = _e;
154 }
155 bool operator ==(Line v){
156     return (s == v.s)&&(e == v.e);
157 }
158 //根据一个点和倾斜角 angle 确定直线,0<=angle<pi`
159 Line(Point p,double angle){
160     s = p;
161     if(sgn(angle-pi/2) == 0){
162         e = (s + Point(0,1));
163     }
164     else{
165         e = (s + Point(1,tan(angle)));
166     }
167 }
168 //ax+by+c=0
169 Line(double a,double b,double c){
170     if(sgn(a) == 0){
171         s = Point(0,-c/b);
172         e = Point(1,-c/b);
173     }
174     else if(sgn(b) == 0){
175         s = Point(-c/a,0);
176         e = Point(-c/a,1);
177     }
178     else{
179         s = Point(0,-c/b);
180         e = Point(1,(-c-a)/b);
181     }
182 }
183 void input(){
184     s.input();
185     e.input();
186 }
187 void adjust(){
188     if(e < s)swap(s,e);
189 }
190 //求线段长度
191 double length(){
192     return s.distance(e);
193 }
194 //返回直线倾斜角 0<=angle<pi`
195 double angle(){
196     double k = atan2(e.y-s.y,e.x-s.x);
197     if(sgn(k) < 0)k += pi;
198     if(sgn(k-pi) == 0)k -= pi;
199     return k;
200 }
201 //点和直线关系`

```

```

202 //`1 在左侧`
203 //`2 在右侧`
204 //`3 在直线上`
205 int relation(Point p){
206     int c = sgn((p-s)^(e-s));
207     if(c < 0)return 1;
208     else if(c > 0)return 2;
209     else return 3;
210 }
211 // 点在线段上的判断
212 bool pointonseg(Point p){
213     return sgn((p-s)^(e-s)) == 0 && sgn((p-s)*(p-e)) <= 0;
214 }
215 //`两向量平行 (对应直线平行或重合)`
216 bool parallel(Line v){
217     return sgn((e-s)^(v.e-v.s)) == 0;
218 }
219 //`两线段相交判断`
220 //`2 规范相交`
221 //`1 非规范相交`
222 //`0 不相交`
223 int segcrossseg(Line v){
224     int d1 = sgn((e-s)^(v.s-s));
225     int d2 = sgn((e-s)^(v.e-s));
226     int d3 = sgn((v.e-v.s)^(s-v.s));
227     int d4 = sgn((v.e-v.s)^(e-v.s));
228     if( (d1^d2)==-2 && (d3^d4)==-2 )return 2;
229     return (d1==0 && sgn((v.s-s)*(v.s-e))<=0) ||
230            (d2==0 && sgn((v.e-s)*(v.e-e))<=0) ||
231            (d3==0 && sgn((s-v.s)*(s-v.e))<=0) ||
232            (d4==0 && sgn((e-v.s)*(e-v.e))<=0);
233 }
234 //`直线和线段相交判断`
235 //`-*this line -v seg`
236 //`2 规范相交`
237 //`1 非规范相交`
238 //`0 不相交`
239 int linecrossseg(Line v){
240     int d1 = sgn((e-s)^(v.s-s));
241     int d2 = sgn((e-s)^(v.e-s));
242     if((d1^d2)==-2) return 2;
243     return (d1==0||d2==0);
244 }
245 //`两直线关系`
246 //`0 平行`
247 //`1 重合`
248 //`2 相交`
249 int linecrossline(Line v){
250     if((*this).parallel(v))
251         return v.relation(s)==3;
252     return 2;
253 }
254 //`求两直线的交点`

```



```

255 //`要保证两直线不平行或重合`
256 Point crosspoint(Line v){
257     double a1 = (v.e-v.s)^(s-v.s);
258     double a2 = (v.e-v.s)^(e-v.s);
259     return Point((s.x*a2-e.x*a1)/(a2-a1) , (s.y*a2-e.y*a1)/(a2-a1));
260 }
261 //点到直线的距离
262 double dispointtoline(Point p){
263     return fabs((p-s)^(e-s))/length();
264 }
265 //点到线段的距离
266 double dispointtoseg(Point p){
267     if(sgn((p-s)*(e-s))<0 || sgn((p-e)*(s-e))<0)
268         return min(p.distance(s),p.distance(e));
269     return dispointtoline(p);
270 }
271 //`返回线段到线段的距离`
272 //`前提是两线段不相交, 相交距离就是 0 了`
273 double dissegtoseg(Line v){
274     return min(min(dispointtoseg(v.s) , dispointtoseg(v.e)),
275         min(v.dispointtoseg(s),v.dispointtoseg(e)));
276 }
277 //`返回点 p 在直线上的投影`
278 Point lineprog(Point p){
279     return s + ( ((e-s)*((e-s)*(p-s))) / ((e-s).len2()) );
280 }
281 //`返回点 p 关于直线的对称点`
282 Point symmetrypoint(Point p){
283     Point q = lineprog(p);
284     return Point(2*q.x-p.x,2*q.y-p.y);
285 }
286 };
287 //圆
288 struct circle{
289     Point p; //圆心
290     double r; //半径
291     circle(){}
292     circle(Point _p,double _r){
293         p = _p;
294         r = _r;
295     }
296     circle(double x,double y,double _r){
297         p = Point(x,y);
298         r = _r;
299     }
300 //`三角形的外接圆`
301 //`需要 Point 的 + / rotate() 以及 Line 的 crosspoint()`
302 //`利用两条边的中垂线得到圆心`
303 //`测试: UVA12304`
304 circle(Point a,Point b,Point c){
305     Line u = Line((a+b)/2 , ((a+b)/2)+((b-a).rotleft()));
306     Line v = Line((b+c)/2 , ((b+c)/2)+((c-b).rotleft()));
307     p = u.crosspoint(v);

```

```

308     r = p.distance(a);
309 }
310 //`三角形的内切圆`
311 //`参数 bool t 没有作用，只是为了和上面外接圆函数区别`
312 //`测试：UVA12304`
313 circle(Point a,Point b,Point c,bool t){
314     Line u,v;
315     double m = atan2(b.y-a.y,b.x-a.x), n = atan2(c.y-a.y,c.x-a.x);
316     u.s = a;
317     u.e = u.s + Point(cos((n+m)/2),sin((n+m)/2));
318     v.s = b;
319     m = atan2(a.y-b.y,a.x-b.x) , n = atan2(c.y-b.y,c.x-b.x);
320     v.e = v.s + Point(cos((n+m)/2) , sin((n+m)/2));
321     p = u.crosspoint(v);
322     r = Line(a,b).dispointtoseg(p);
323 }
324 //输入
325 void input(){
326     p.input();
327     scanf("%lf",&r);
328 }
329 //输出
330 void output(){
331     printf("%.21f %.21f %.21f\n",p.x,p.y,r);
332 }
333 bool operator == (circle v){
334     return (p==v.p) && sgn(r-v.r)==0;
335 }
336 bool operator < (circle v)const{
337     return ((p<v.p)||((p==v.p) && sgn(r-v.r)<0));
338 }
339 //面积
340 double area(){
341     return pi*r*r;
342 }
343 //周长
344 double circumference(){
345     return 2*pi*r;
346 }
347 //`点和圆的关系`
348 //`0 圆外`
349 //`1 圆上`
350 //`2 圆内`
351 int relation(Point b){
352     double dst = b.distance(p);
353     if(sgn(dst-r) < 0)return 2;
354     else if(sgn(dst-r)==0)return 1;
355     return 0;
356 }
357 //`线段和圆的关系`
358 //`比较的是圆心到线段的距离和半径的关系`
359 int relationseg(Line v){
360     double dst = v.dispointtoseg(p);

```

```

361         if(sgn(dst-r) < 0)return 2;
362         else if(sgn(dst-r) == 0)return 1;
363         return 0;
364     }
365     //`直线和圆的关系`
366     //`比较的是圆心到直线的距离和半径的关系`
367     int relationline(Line v){
368         double dst = v.dispointtoline(p);
369         if(sgn(dst-r) < 0)return 2;
370         else if(sgn(dst-r) == 0)return 1;
371         return 0;
372     }
373     //`两圆的关系`
374     //`5 相离`
375     //`4 外切`
376     //`3 相交`
377     //`2 内切`
378     //`1 内含`
379     //`需要 Point 的 distance`
380     //`测试：UVA12304`
381     int relationcircle(circle v){
382         double d = p.distance(v.p);
383         if(sgn(d-r-v.r) > 0)return 5;
384         if(sgn(d-r-v.r) == 0)return 4;
385         double l = fabs(r-v.r);
386         if(sgn(d-r-v.r)<0 && sgn(d-l)>0)return 3;
387         if(sgn(d-l)==0)return 2;
388         if(sgn(d-l)<0)return 1;
389     }
390     //`求两个圆的交点，返回 0 表示没有交点，返回 1 是一个交点，2 是两个交点`
391     //`需要 relationcircle`
392     //`测试：UVA12304`
393     int pointcrosscircle(circle v,Point &p1,Point &p2){
394         int rel = relationcircle(v);
395         if(rel == 1 || rel == 5)return 0;
396         double d = p.distance(v.p);
397         double l = (d*d+r*r-v.r*v.r)/(2*d);
398         double h = sqrt(r*r-l*l);
399         Point tmp = p + (v.p-p).trunc(l);
400         p1 = tmp + ((v.p-p).rotleft().trunc(h));
401         p2 = tmp + ((v.p-p).rotright().trunc(h));
402         if(rel == 2 || rel == 4)
403             return 1;
404         return 2;
405     }
406     //`求直线和圆的交点，返回交点个数`
407     int pointcrossline(Line v,Point &p1,Point &p2){
408         if(!(*this).relationline(v))return 0;
409         Point a = v.lineprog(p);
410         double d = v.dispointtoline(p);
411         d = sqrt(r*r-d*d);
412         if(sgn(d) == 0){
413             p1 = a;

```

```

414         p2 = a;
415         return 1;
416     }
417     p1 = a + (v.e-v.s).trunc(d);
418     p2 = a - (v.e-v.s).trunc(d);
419     return 2;
420 }
421 //得到过 a,b 两点, 半径为 r1 的两个圆`
422 int gercircle(Point a,Point b,double r1,circle &c1,circle &c2){
423     circle x(a,r1),y(b,r1);
424     int t = x.pointcrosscircle(y,c1.p,c2.p);
425     if(!t)return 0;
426     c1.r = c2.r = r1;
427     return t;
428 }
429 //得到与直线 u 相切, 过点 q, 半径为 r1 的圆`
430 //测试: UVA12304`
431 int getcircle(Line u,Point q,double r1,circle &c1,circle &c2){
432     double dis = u.dispointtoline(q);
433     if(sgn(dis-r1*2)>0)return 0;
434     if(sgn(dis) == 0){
435         c1.p = q + ((u.e-u.s).rotleft().trunc(r1));
436         c2.p = q + ((u.e-u.s).rotright().trunc(r1));
437         c1.r = c2.r = r1;
438         return 2;
439     }
440     Line u1 = Line((u.s + (u.e-u.s).rotleft().trunc(r1)) , (u.e +
441         ↪ (u.e-u.s).rotleft().trunc(r1)));
442     Line u2 = Line((u.s + (u.e-u.s).rotright().trunc(r1)) , (u.e +
443         ↪ (u.e-u.s).rotright().trunc(r1)));
444     circle cc = circle(q,r1);
445     Point p1,p2;
446     if(!cc.pointcrossline(u1,p1,p2)) cc.pointcrossline(u2,p1,p2);
447     c1 = circle(p1,r1);
448     if(p1 == p2){
449         c2 = c1;
450         return 1;
451     }
452     c2 = circle(p2,r1);
453     return 2;
454 }
455 //同时与直线 u,v 相切, 半径为 r1 的圆`
456 //测试: UVA12304`
457 int getcircle(Line u,Line v,double r1,circle &c1,circle &c2,circle
458     ↪ &c3,circle &c4){
459     if(u.parallel(v))return 0; //两直线平行
460     Line u1 = Line(u.s + (u.e-u.s).rotleft().trunc(r1),u.e +
461         ↪ (u.e-u.s).rotleft().trunc(r1));
462     Line u2 = Line(u.s + (u.e-u.s).rotright().trunc(r1),u.e +
463         ↪ (u.e-u.s).rotright().trunc(r1));
464     Line v1 = Line(v.s + (v.e-v.s).rotleft().trunc(r1),v.e +
465         ↪ (v.e-v.s).rotleft().trunc(r1));
466     Line v2 = Line(v.s + (v.e-v.s).rotright().trunc(r1),v.e +
467         ↪ (v.e-v.s).rotright().trunc(r1));

```

```

461         c1.r = c2.r = c3.r = c4.r = r1;
462         c1.p = u1.crosspoint(v1);
463         c2.p = u1.crosspoint(v2);
464         c3.p = u2.crosspoint(v1);
465         c4.p = u2.crosspoint(v2);
466         return 4;
467     }
468     //同时与不相交圆 cx,cy 相切, 半径为 r1 的圆`
469     //测试: UVA12304`
470     int getcircle(circle cx,circle cy,double r1,circle &c1,circle &c2){
471         circle x(cx.p,r1+cx.r),y(cy.p,r1+cy.r);
472         int t = x.pointcrosscircle(y,c1.p,c2.p);
473         if(!t)return 0;
474         c1.r = c2.r = r1;
475         return t;
476     }
477
478     //过一点作圆的切线 (先判断点和圆的关系)`
479     //测试: UVA12304`
480     int tangentline(Point q,Line &u,Line &v){
481         int x = relation(q);
482         if(x == 2)return 0;
483         if(x == 1){
484             u = Line(q,q + (q-p).rotleft());
485             v = u;
486             return 1;
487         }
488         double d = p.distance(q);
489         double l = r*r/d;
490         double h = sqrt(r*r-l*l);
491         u = Line(q,p + ((q-p).trunc(l) + (q-p).rotleft().trunc(h)));
492         v = Line(q,p + ((q-p).trunc(l) + (q-p).rotright().trunc(h)));
493         return 2;
494     }
495     //求两圆相交的面积`
496     double areacircle(circle v){
497         int rel = relationcircle(v);
498         if(rel >= 4)return 0.0;
499         if(rel <= 2)return min(area(),v.area());
500         double d = p.distance(v.p);
501         double hf = (r+v.r+d)/2.0;
502         double ss = 2*sqrt(hf*(hf-r)*(hf-v.r)*(hf-d));
503         double a1 = acos((r*r+d*d-v.r*v.r)/(2.0*r*d));
504         a1 = a1*r*r;
505         double a2 = acos((v.r*v.r+d*d-r*r)/(2.0*v.r*d));
506         a2 = a2*v.r*v.r;
507         return a1+a2-ss;
508     }
509     //求两圆相交的面积 (精度更高)(需要 long double)`
510     double areacircle2(circle v)
511     {
512         double a=hypot(p.x-v.p.x,p.y-v.p.y),b=r,c=v.r;
513         double s1=pi*r*r,s2=pi*v.r*v.r;

```

```

514     if(sgn(a-b-c)>=0)
515         return 0;
516     if(sgn(a+min(b,c)-max(b,c))<=0)
517         return min(s1,s2);
518     else
519     {
520         double cta1=2*acos((a*a+b*b-c*c)/(2*a*b));
521         double cta2=2*acos((a*a+c*c-b*b)/(2*a*c));
522         return cta1/(2*pi)*s1-0.5*sin(cta1)*b*b +
            ↪ cta2/(2*pi)*s2-0.5*sin(cta2)*c*c;
523     }
524 }
525 //`求圆和三角形 pab 的相交面积`
526 //`测试：POJ3675 HDU3982 HDU2892`
527 double areatriangle(Point a,Point b){
528     if(sgn((p-a)^(p-b)) == 0)return 0.0;
529     Point q[5];
530     int len = 0;
531     q[len++] = a;
532     Line l(a,b);
533     Point p1,p2;
534     if(pointcrossline(l,q[1],q[2])==2){
535         if(sgn((a-q[1])*(b-q[1]))<0)q[len++] = q[1];
536         if(sgn((a-q[2])*(b-q[2]))<0)q[len++] = q[2];
537     }
538     q[len++] = b;
539     if(len == 4 && sgn((q[0]-q[1])*(q[2]-q[1]))>0)swap(q[1],q[2]);
540     double res = 0;
541     for(int i = 0;i < len-1;i++){
542         if(relation(q[i])==0||relation(q[i+1])==0){
543             double arg = p.rad(q[i],q[i+1]);
544             res += r*r*arg/2.0;
545         }
546         else{
547             res += fabs((q[i]-p)^(q[i+1]-p))/2.0;
548         }
549     }
550     return res;
551 }
552 };
553
554 /*
555  * n,p Line l for each side
556  * input(int _n)                - inputs _n size polygon
557  * add(Point q)                  - adds a point at end of the list
558  * getline()                     - populates line array
559  * cmp                           - comparision in convex_hull
560  ↪ order
561  * norm()                       - sorting in convex_hull order
562  * getconvex(polygon &convex)   - returns convex hull in convex
563  * Graham(polygon &convex)      - returns convex hull in convex
564  * isconvex()                   - checks if convex
565  * relationpoint(Point q)       - returns 3 if q is a vertex

```

```

565 *                                     2 if on a side
566 *                                     1 if inside
567 *                                     0 if outside
568 * convexcut(Line u,polygon &po)      - left side of u in po
569 * gercircumference()                  - returns side length
570 * getarea()                           - returns area
571 * getdir()                            - returns 0 for cw, 1 for ccw
572 * getbarycentre()                     - returns barycenter
573 *
574 */
575 struct polygon{
576     int n;
577     Point p[maxp];
578     Line l[maxp];
579     void input(int _n){
580         n = _n;
581         for(int i = 0;i < n;i++){
582             p[i].input();
583         }
584     void add(Point q){
585         p[n++] = q;
586     }
587     void getline(){
588         for(int i = 0;i < n;i++){
589             l[i] = Line(p[i],p[(i+1)%n]);
590         }
591     }
592     struct cmp{
593         Point p;
594         cmp(const Point &p0){p = p0;}
595         bool operator()(const Point &aa,const Point &bb){
596             Point a = aa, b = bb;
597             int d = sgn((a-p)^(b-p));
598             if(d == 0){
599                 return sgn(a.distance(p)-b.distance(p)) < 0;
600             }
601             return d > 0;
602         }
603     };
604     //`进行极角排序`
605     //`首先需要找到最左下角的点`
606     //`需要重载号好 Point 的 < 操作符 (min 函数要用)`
607     void norm(){
608         Point mi = p[0];
609         for(int i = 1;i < n;i++)mi = min(mi,p[i]);
610         sort(p,p+n,cmp(mi));
611     }
612     //`得到凸包`
613     //`得到的凸包里面的点编号是 0~n-1 的`
614     //`两种凸包的方法`
615     //`注意如果有影响, 要特判下所有点共点, 或者共线的特殊情况`
616     //`测试 LightOJ1203 LightOJ1239`
617     void getconvex(polygon &convex){

```

```

618     sort(p,p+n);
619     convex.n = n;
620     for(int i = 0;i < min(n,2);i++){
621         convex.p[i] = p[i];
622     }
623     if(convex.n == 2 && (convex.p[0] == convex.p[1]))convex.n--;//特
        ↪ 判
624     if(n <= 2)return;
625     int &top = convex.n;
626     top = 1;
627     for(int i = 2;i < n;i++){
628         while(top && sgn((convex.p[top]-p[i])^(convex.p[top-1]-p[i]))
            ↪ <= 0)
            top--;
629         convex.p[++top] = p[i];
630     }
631     int temp = top;
632     convex.p[++top] = p[n-2];
633     for(int i = n-3;i >= 0;i--){
634         while(top != temp &&
            ↪ sgn((convex.p[top]-p[i])^(convex.p[top-1]-p[i])) <= 0)
            top--;
635         convex.p[++top] = p[i];
636     }
637     if(convex.n == 2 && (convex.p[0] == convex.p[1]))convex.n--;//特
        ↪ 判
638     convex.norm();//原来得到的是顺时针的点，排序后逆时针`
639 }
640 //得到凸包的另外一种方法`
641 //测试 LightOJ1203 LightOJ1239`
642 void Graham(polygon &convex){
643     norm();
644     int &top = convex.n;
645     top = 0;
646     if(n == 1){
647         top = 1;
648         convex.p[0] = p[0];
649         return;
650     }
651     if(n == 2){
652         top = 2;
653         convex.p[0] = p[0];
654         convex.p[1] = p[1];
655         if(convex.p[0] == convex.p[1])top--;
656         return;
657     }
658     convex.p[0] = p[0];
659     convex.p[1] = p[1];
660     top = 2;
661     for(int i = 2;i < n;i++){
662         while( top > 1 &&
            ↪ sgn((convex.p[top-1]-convex.p[top-2])^(p[i]-convex.p[top-2]))
            ↪ <= 0 )

```



```

665         top--;
666         convex.p[top++] = p[i];
667     }
668     if(convex.n == 2 && (convex.p[0] == convex.p[1]))convex.n--;//特
        ↪ 判
669 }
670 //判断是不是凸的
671 bool isconvex(){
672     bool s[3];
673     memset(s,false,sizeof(s));
674     for(int i = 0;i < n;i++){
675         int j = (i+1)%n;
676         int k = (j+1)%n;
677         s[sgn((p[j]-p[i])^(p[k]-p[i]))+1] = true;
678         if(s[0] && s[2])return false;
679     }
680     return true;
681 }
682 //判断点和任意多边形的关系
683 // 3 点上
684 // 2 边上
685 // 1 内部
686 // 0 外部
687 int relationpoint(Point q){
688     for(int i = 0;i < n;i++){
689         if(p[i] == q)return 3;
690     }
691     getline();
692     for(int i = 0;i < n;i++){
693         if(l[i].pointonseg(q))return 2;
694     }
695     int cnt = 0;
696     for(int i = 0;i < n;i++){
697         int j = (i+1)%n;
698         int k = sgn((q-p[j])^(p[i]-p[j]));
699         int u = sgn(p[i].y-q.y);
700         int v = sgn(p[j].y-q.y);
701         if(k > 0 && u < 0 && v >= 0)cnt++;
702         if(k < 0 && v < 0 && u >= 0)cnt--;
703     }
704     return cnt != 0;
705 }
706 //直线 u 切割凸多边形左侧
707 //注意直线方向
708 //测试：HDU3982
709 void convexcut(Line u,polygon &po){
710     int &top = po.n;//注意引用
711     top = 0;
712     for(int i = 0;i < n;i++){
713         int d1 = sgn((u.e-u.s)^(p[i]-u.s));
714         int d2 = sgn((u.e-u.s)^(p[(i+1)%n]-u.s));
715         if(d1 >= 0)po.p[top++] = p[i];
716         if(d1*d2 < 0)po.p[top++] =
            ↪ u.crosspoint(Line(p[i],p[(i+1)%n]));

```

```

717     }
718 }
719 //`得到周长`
720 //`测试 LightOJ1239`
721 double getcircumference(){
722     double sum = 0;
723     for(int i = 0;i < n;i++){
724         sum += p[i].distance(p[(i+1)%n]);
725     }
726     return sum;
727 }
728 //`得到面积`
729 double getarea(){
730     double sum = 0;
731     for(int i = 0;i < n;i++){
732         sum += (p[i]^p[(i+1)%n]);
733     }
734     return fabs(sum)/2;
735 }
736 //`得到方向`
737 //` 1 表示逆时针, 0 表示顺时针`
738 bool getdir(){
739     double sum = 0;
740     for(int i = 0;i < n;i++){
741         sum += (p[i]^p[(i+1)%n]);
742         if(sgn(sum) > 0)return 1;
743     }
744     return 0;
745 }
746 //`得到重心`
747 Point getbarycentre(){
748     Point ret(0,0);
749     double area = 0;
750     for(int i = 1;i < n-1;i++){
751         double tmp = (p[i]-p[0])^(p[i+1]-p[0]);
752         if(sgn(tmp) == 0)continue;
753         area += tmp;
754         ret.x += (p[0].x+p[i].x+p[i+1].x)/3*tmp;
755         ret.y += (p[0].y+p[i].y+p[i+1].y)/3*tmp;
756     }
757     if(sgn(area)) ret = ret/area;
758     return ret;
759 }
760 //`多边形和圆交的面积`
761 //`测试: POJ3675 HDU3982 HDU2892`
762 double areacircle(circle c){
763     double ans = 0;
764     for(int i = 0;i < n;i++){
765         int j = (i+1)%n;
766         if(sgn( (p[j]-c.p)^(p[i]-c.p) ) >= 0)
767             ans += c.areatriangle(p[i],p[j]);
768         else ans -= c.areatriangle(p[i],p[j]);
769     }
770     return fabs(ans);

```

```

770     }
771     //`多边形和圆关系`
772     //` 2 圆完全在多边形内`
773     //` 1 圆在多边形里面，碰到了多边形边界`
774     //` 0 其它`
775     int relationcircle(circle c){
776         getline();
777         int x = 2;
778         if(relationpoint(c.p) != 1)return 0;//圆心不在内部
779         for(int i = 0;i < n;i++){
780             if(c.relationseg(l[i])==2)return 0;
781             if(c.relationseg(l[i])==1)x = 1;
782         }
783         return x;
784     }
785 };
786 //`AB X AC`
787 double cross(Point A,Point B,Point C){
788     return (B-A)^(C-A);
789 }
790 //`AB*AC`
791 double dot(Point A,Point B,Point C){
792     return (B-A)*(C-A);
793 }
794 //`最小矩形面积覆盖`
795 //` A 必须是凸包 (而且是逆时针顺序)`
796 //` 测试 UVA 10173`
797 double minRectangleCover(polygon A){
798     //`要特判 A.n < 3 的情况`
799     if(A.n < 3)return 0.0;
800     A.p[A.n] = A.p[0];
801     double ans = -1;
802     int r = 1, p = 1, q;
803     for(int i = 0;i < A.n;i++){
804         //`卡出离边 A.p[i] - A.p[i+1] 最远的点`
805         while( sgn( cross(A.p[i],A.p[i+1],A.p[r+1]) -
            ↪ cross(A.p[i],A.p[i+1],A.p[r]) ) >= 0 )
806             r = (r+1)%A.n;
807         //`卡出 A.p[i] - A.p[i+1] 方向上正向 n 最远的点`
808         while(sgn( dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[p+1]) -
            ↪ dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[p]) ) >= 0 )
809             p = (p+1)%A.n;
810         if(i == 0)q = p;
811         //`卡出 A.p[i] - A.p[i+1] 方向上负向最远的点`
812         while(sgn(dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[q+1]) -
            ↪ dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[q])) <= 0)
813             q = (q+1)%A.n;
814         double d = (A.p[i] - A.p[i+1]).len2();
815         double tmp = cross(A.p[i],A.p[i+1],A.p[r]) *
816             (dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[p]) -
            ↪ dot(A.p[i],A.p[i+1],A.p[q]))/d;
817         if(ans < 0 || ans > tmp)ans = tmp;
818     }

```

```

819     return ans;
820 }
821
822 //`直线切凸多边形`
823 //`多边形是逆时针的, 在 q1q2 的左侧`
824 //`测试:HDU3982`
825 vector<Point> convexCut(const vector<Point> &ps, Point q1, Point q2){
826     vector<Point> qs;
827     int n = ps.size();
828     for(int i = 0; i < n; i++){
829         Point p1 = ps[i], p2 = ps[(i+1)%n];
830         int d1 = sgn((q2-q1)^(p1-q1)), d2 = sgn((q2-q1)^(p2-q1));
831         if(d1 >= 0)
832             qs.push_back(p1);
833         if(d1 * d2 < 0)
834             qs.push_back(Line(p1,p2).crosspoint(Line(q1,q2)));
835     }
836     return qs;
837 }
838 //`半平面交`
839 //`测试 POJ3335 POJ1474 POJ1279`
840 //`*****`
841 struct halfplane:public Line{
842     double angle;
843     halfplane(){ }
844     //`表示向量 s->e 逆时针 (左侧) 的半平面`
845     halfplane(Point _s, Point _e){
846         s = _s;
847         e = _e;
848     }
849     halfplane(Line v){
850         s = v.s;
851         e = v.e;
852     }
853     void calcangle(){
854         angle = atan2(e.y-s.y, e.x-s.x);
855     }
856     bool operator <(const halfplane &b) const{
857         return angle < b.angle;
858     }
859 };
860 struct halfplanes{
861     int n;
862     halfplane hp[maxp];
863     Point p[maxp];
864     int que[maxp];
865     int st, ed;
866     void push(halfplane tmp){
867         hp[n++] = tmp;
868     }
869     //去重
870     void unique(){
871         int m = 1;

```

```

872     for(int i = 1;i < n;i++){
873         if(sgn(hp[i].angle-hp[i-1].angle) != 0)
874             hp[m++] = hp[i];
875         else if(sgn( (hp[m-1].e-hp[m-1].s)^(hp[i].s-hp[m-1].s) ) > 0)
876             hp[m-1] = hp[i];
877     }
878     n = m;
879 }
880 bool halfplaneinsert(){
881     for(int i = 0;i < n;i++)hp[i].calcangle();
882     sort(hp,hp+n);
883     unique();
884     que[st=0] = 0;
885     que[ed=1] = 1;
886     p[1] = hp[0].crosspoint(hp[1]);
887     for(int i = 2;i < n;i++){
888         while(st<ed && sgn((hp[i].e-hp[i].s)^(p[ed]-hp[i].s))<0)ed--;
889         while(st<ed &&
            ↪ sgn((hp[i].e-hp[i].s)^(p[st+1]-hp[i].s))<0)st++;
890         que[++ed] = i;
891         if(hp[i].parallel(hp[que[ed-1]]))return false;
892         p[ed]=hp[i].crosspoint(hp[que[ed-1]]);
893     }
894     while(st<ed &&
            ↪ sgn((hp[que[st]].e-hp[que[st]].s)^(p[ed]-hp[que[st]].s))<0)ed--;
895     while(st<ed &&
            ↪ sgn((hp[que[ed]].e-hp[que[ed]].s)^(p[st+1]-hp[que[ed]].s))<0)st++;
896     if(st+1>=ed)return false;
897     return true;
898 }
899 //得到最后半平面交得到的凸多边形`
900 //需要先调用 halfplaneinsert() 且返回 true`
901 void getconvex(polygon &con){
902     p[st] = hp[que[st]].crosspoint(hp[que[ed]]);
903     con.n = ed-st+1;
904     for(int j = st,i = 0;j <= ed;i++,j++)
905         con.p[i] = p[j];
906 }
907 };
908 //*****
909
910 const int maxn = 1010;
911 struct circles{
912     circle c[maxn];
913     double ans[maxn];//`ans[i] 表示被覆盖了 i 次的面积`
914     double pre[maxn];
915     int n;
916     circles(){
917         void add(circle cc){
918             c[n++] = cc;
919         }
920         //`x 包含在 y 中`
921         bool inner(circle x,circle y){

```

```

922     if(x.relationcircle(y) != 1)return 0;
923     return sgn(x.r-y.r)<=0?1:0;
924 }
925 //圆的面积并去掉内含的圆
926 void init_or(){
927     bool mark[maxn] = {0};
928     int i,j,k=0;
929     for(i = 0;i < n;i++){
930         for(j = 0;j < n;j++){
931             if(i != j && !mark[j]){
932                 if( (c[i]==c[j])||inner(c[i],c[j]) )break;
933             }
934             if(j < n)mark[i] = 1;
935         }
936         for(i = 0;i < n;i++){
937             if(!mark[i])
938                 c[k++] = c[i];
939         }
940         n = k;
941     }
942     //圆的面积交去掉内含的圆
943     void init_add(){
944         int i,j,k;
945         bool mark[maxn] = {0};
946         for(i = 0;i < n;i++){
947             for(j = 0;j < n;j++){
948                 if(i != j && !mark[j]){
949                     if( (c[i]==c[j])||inner(c[j],c[i]) )break;
950                 }
951                 if(j < n)mark[i] = 1;
952             }
953             for(i = 0;i < n;i++){
954                 if(!mark[i])
955                     c[k++] = c[i];
956             }
957             n = k;
958         }
959     }
960     //半径为 r 的圆，弧度为 th 对应的弓形的面积
961     double areaarc(double th,double r){
962         return 0.5*r*r*(th-sin(th));
963     }
964     //测试 SPOJVCIRCLES SPOJCIRUT
965     //SPOJVCIRCLES 求 n 个圆并的面积，需要加上 init_or() 去掉重复圆（否则
966     //WA）
967     //SPOJCIRUT 是求被覆盖 k 次的面积，不能加 init_or()
968     //对于求覆盖多少次面积的问题，不能解决相同圆，而且不能 init_or()
969     //求多圆面积并，需要 init_or，其中一个目的就是去掉相同圆
970     void getarea(){
971         memset(ans,0,sizeof(ans));
972         vector<pair<double,int>> v;
973         for(int i = 0;i < n;i++){
974             v.clear();
975             v.push_back(make_pair(-pi,1));
976             v.push_back(make_pair(pi,-1));
977             for(int j = 0;j < n;j++){

```

```

974         if(i != j){
975             Point q = (c[j].p - c[i].p);
976             double ab = q.len(), ac = c[i].r, bc = c[j].r;
977             if(sgn(ab+ac-bc)<=0){
978                 v.push_back(make_pair(-pi,1));
979                 v.push_back(make_pair(pi,-1));
980                 continue;
981             }
982             if(sgn(ab+bc-ac)<=0)continue;
983             if(sgn(ab-ac-bc)>0)continue;
984             double th = atan2(q.y,q.x), fai =
                ↪  acos((ac*ac+ab*ab-bc*bc)/(2.0*ac*ab));
985             double a0 = th-fai;
986             if(sgn(a0+pi)<0)a0+=2*pi;
987             double a1 = th+fai;
988             if(sgn(a1-pi)>0)a1-=2*pi;
989             if(sgn(a0-a1)>0){
990                 v.push_back(make_pair(a0,1));
991                 v.push_back(make_pair(pi,-1));
992                 v.push_back(make_pair(-pi,1));
993                 v.push_back(make_pair(a1,-1));
994             }
995             else{
996                 v.push_back(make_pair(a0,1));
997                 v.push_back(make_pair(a1,-1));
998             }
999         }
1000     sort(v.begin(),v.end());
1001     int cur = 0;
1002     for(int j = 0;j < v.size();j++){
1003         if(cur && sgn(v[j].first-pre[cur])){
1004             ans[cur] += areaarc(v[j].first-pre[cur],c[i].r);
1005             ans[cur] += 0.5*(Point(c[i].p.x+c[i].r*cos(pre[cur])
                ↪  , c[i].p.y+c[i].r * sin(pre[cur])) ^
                ↪  Point(c[i].p.x+c[i].r *
                ↪  cos(v[j].first),c[i].p.y+c[i].r *
                ↪  sin(v[j].first)));
1006         }
1007         cur += v[j].second;
1008         pre[cur] = v[j].first;
1009     }
1010 }
1011 for(int i = 1;i < n;i++)
1012     ans[i] -= ans[i+1];
1013 }
1014 };

```

4.2 三维几何

```

1  const double eps = 1e-8;
2  int sgn(double x){
3      if(fabs(x) < eps)return 0;
4      if(x < 0)return -1;
5      else return 1;

```

```

6   }
7   struct Point3{
8       double x,y,z;
9       Point3(double _x = 0,double _y = 0,double _z = 0){
10           x = _x;
11           y = _y;
12           z = _z;
13       }
14       void input(){
15           scanf("%lf%lf%lf",&x,&y,&z);
16       }
17       void output(){
18           printf("%.2lf %.2lf %.2lf\n",x,y,z);
19       }
20       bool operator ==(const Point3 &b)const{
21           return sgn(x-b.x) == 0 && sgn(y-b.y) == 0 && sgn(z-b.z)
22               ↪ == 0;
23       }
24       bool operator <(const Point3 &b)const{
25           return sgn(x-b.x)==0 ?
26               ↪ (sgn(y-b.y)==0?sgn(z-b.z)<0:y<b.y):x<b.x;
27       }
28       double len(){
29           return sqrt(x*x+y*y+z*z);
30       }
31       double len2(){
32           return x*x+y*y+z*z;
33       }
34       double distance(const Point3 &b)const{
35           return sqrt((x-b.x)*(x-b.x) + (y-b.y)*(y-b.y) +
36               ↪ (z-b.z)*(z-b.z));
37       }
38       Point3 operator -(const Point3 &b)const{
39           return Point3(x-b.x,y-b.y,z-b.z);
40       }
41       Point3 operator +(const Point3 &b)const{
42           return Point3(x+b.x,y+b.y,z+b.z);
43       }
44       Point3 operator *(const double &k)const{
45           return Point3(x*k,y*k,z*k);
46       }
47       Point3 operator /(const double &k)const{
48           return Point3(x/k,y/k,z/k);
49       }
50       //点乘
51       double operator *(const Point3 &b)const{
52           return x*b.x+y*b.y+z*b.z;
53       }
54       //叉乘
55       Point3 operator ^(const Point3 &b)const{
56           return Point3(y*b.z-z*b.y,z*b.x-x*b.z,x*b.y-y*b.x);
57       }
58       double rad(Point3 a,Point3 b){

```



```

56         Point3 p = (*this);
57         return acos( ( (a-p)*(b-p) ) /
           ↪ (a.distance(p)*b.distance(p)) );
58     }
59     //变换长度
60     Point3 trunc(double r){
61         double l = len();
62         if(!sgn(l))return *this;
63         r /= l;
64         return Point3(x*r,y*r,z*r);
65     }
66 };
67 struct Line3
68 {
69     Point3 s,e;
70     Line3(){}
71     Line3(Point3 _s,Point3 _e)
72     {
73         s = _s;
74         e = _e;
75     }
76     bool operator ==(const Line3 v)
77     {
78         return (s==v.s)&&(e==v.e);
79     }
80     void input()
81     {
82         s.input();
83         e.input();
84     }
85     double length()
86     {
87         return s.distance(e);
88     }
89     //点到直线距离
90     double dispointtoline(Point3 p)
91     {
92         return ((e-s)^(p-s)).len()/s.distance(e);
93     }
94     //点到线段距离
95     double dispointtoseg(Point3 p)
96     {
97         if(sgn((p-s)*(e-s)) < 0 || sgn((p-e)*(s-e)) < 0)
98             return min(p.distance(s),e.distance(p));
99         return dispointtoline(p);
100     }
101     //返回点 p 在直线上的投影
102     Point3 lineprog(Point3 p)
103     {
104         return s+(((e-s)*((e-s)*(p-s))) / ((e-s).len2()));
105     }
106     //p 绕此向量逆时针 arg 角度
107     Point3 rotate(Point3 p,double ang)

```

```

108     {
109         if(sgn(((s-p)^(e-p)).len()) == 0) return p;
110         Point3 f1 = (e-s)^(p-s);
111         Point3 f2 = (e-s)^(f1);
112         double len = ((s-p)^(e-p)).len()/s.distance(e);
113         f1 = f1.trunc(len); f2 = f2.trunc(len);
114         Point3 h = p+f2;
115         Point3 pp = h+f1;
116         return h + ((p-h)*cos(ang)) + ((pp-h)*sin(ang));
117     }
118     //`点在直线上`
119     bool pointonseg(Point3 p)
120     {
121         return sgn( ((s-p)^(e-p)).len() ) == 0 &&
122             ↪ sgn((s-p)*(e-p)) == 0;
123     };
124     struct Plane
125     {
126         Point3 a,b,c,o; //`平面上的三个点, 以及法向量`
127         Plane(){}
128         Plane(Point3 _a,Point3 _b,Point3 _c)
129         {
130             a = _a;
131             b = _b;
132             c = _c;
133             o = pvec();
134         }
135         Point3 pvec()
136         {
137             return (b-a)^(c-a);
138         }
139         //`ax+by+cz+d = 0`
140         Plane(double _a,double _b,double _c,double _d)
141         {
142             o = Point3(_a,_b,_c);
143             if(sgn(_a) != 0)
144                 a = Point3((-_d-_c-_b)/_a,1,1);
145             else if(sgn(_b) != 0)
146                 a = Point3(1,(-_d-_c-_a)/_b,1);
147             else if(sgn(_c) != 0)
148                 a = Point3(1,1,(-_d-_a-_b)/_c);
149         }
150         //`点在平面上的判断`
151         bool pointonplane(Point3 p)
152         {
153             return sgn((p-a)*o) == 0;
154         }
155         //`两平面夹角`
156         double angleplane(Plane f)
157         {
158             return acos(o*f.o)/(o.len()*f.o.len());
159         }

```

```

160 //`平面和直线的交点, 返回值是交点个数`
161 int crossline(Line3 u, Point3 &p)
162 {
163     double x = o*(u.e-a);
164     double y = o*(u.s-a);
165     double d = x-y;
166     if(sgn(d) == 0) return 0;
167     p = ((u.s*x)-(u.e*y))/d;
168     return 1;
169 }
170 //`点到平面最近点 (也就是投影)`
171 Point3 pointtoplane(Point3 p)
172 {
173     Line3 u = Line3(p, p+o);
174     crossline(u, p);
175     return p;
176 }
177 //`平面和平面的交线`
178 int crossplane(Plane f, Line3 &u)
179 {
180     Point3 oo = o^f.o;
181     Point3 v = o^oo;
182     double d = fabs(f.o*v);
183     if(sgn(d) == 0) return 0;
184     Point3 q = a + (v*(f.o*(f.a-a))/d);
185     u = Line3(q, q+oo);
186     return 1;
187 }
188 };

```

4.3 平面最近点对

```

1  const int MAXN = 100010;
2  const double eps = 1e-8;
3  const double INF = 1e20;
4  struct Point{
5      double x, y;
6      void input(){
7          scanf("%lf%lf", &x, &y);
8      }
9  };
10 double dist(Point a, Point b){
11     return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x) + (a.y-b.y)*(a.y-b.y));
12 }
13 Point p[MAXN];
14 Point tmp[MAXN];
15 bool cmpx(Point a, Point b){
16     return a.x < b.x || (a.x == b.x && a.y < b.y);
17 }
18 bool cmpy(Point a, Point b){
19     return a.y < b.y || (a.y == b.y && a.x < b.x);
20 }
21 double Closest_Pair(int left, int right){
22     double d = INF;

```

```

23     if(left == right)return d;
24     if(left+1 == right)return dist(p[left],p[right]);
25     int mid = (left+right)/2;
26     double d1 = Closest_Pair(left,mid);
27     double d2 = Closest_Pair(mid+1,right);
28     d = min(d1,d2);
29     int cnt = 0;
30     for(int i = left;i <= right;i++){
31         if(fabs(p[mid].x - p[i].x) <= d)
32             tmpt[cnt++] = p[i];
33     }
34     sort(tmpt,tmpt+cnt,cmpy);
35     for(int i = 0;i < cnt;i++){
36         for(int j = i+1;j < cnt && tmpt[j].y - tmpt[i].y < d;j++)
37             d = min(d,dist(tmpt[i],tmpt[j]));
38     }
39     return d;
40 }
41 int main(){
42     int n;
43     while(scanf("%d",&n) == 1 && n){
44         for(int i = 0;i < n;i++)p[i].input(); //输入点的坐标
45         sort(p,p+n,cmpx);
46         printf("%.21f\n",Closest_Pair(0,n-1)); //返回平面最近点对
           ↳ 之间的距离
47     }
48     return 0;
49 }

```

4.4 三维凸包

```

1  const double eps = 1e-8;
2  const int MAXN = 550;
3  int sgn(double x){
4      if(fabs(x) < eps)return 0;
5      if(x < 0)return -1;
6      else return 1;
7  }
8  struct Point3{
9      double x,y,z;
10     Point3(double _x = 0, double _y = 0, double _z = 0){
11         x = _x;
12         y = _y;
13         z = _z;
14     }
15     void input(){
16         scanf("%lf%lf%lf",&x,&y,&z);
17     }
18     bool operator ==(const Point3 &b)const{
19         return sgn(x-b.x) == 0 && sgn(y-b.y) == 0 && sgn(z-b.z)
           ↳ == 0;
20     }
21     double len(){
22         return sqrt(x*x+y*y+z*z);

```

```

23     }
24     double len2(){
25         return x*x+y*y+z*z;
26     }
27     double distance(const Point3 &b) const{
28         return
29             ↪ sqrt((x-b.x)*(x-b.x)+(y-b.y)*(y-b.y)+(z-b.z)*(z-b.z));
30     }
31     Point3 operator -(const Point3 &b) const{
32         return Point3(x-b.x,y-b.y,z-b.z);
33     }
34     Point3 operator +(const Point3 &b) const{
35         return Point3(x+b.x,y+b.y,z+b.z);
36     }
37     Point3 operator *(const double &k) const{
38         return Point3(x*k,y*k,z*k);
39     }
40     Point3 operator /(const double &k) const{
41         return Point3(x/k,y/k,z/k);
42     }
43     //点乘
44     double operator *(const Point3 &b) const{
45         return x*b.x + y*b.y + z*b.z;
46     }
47     //叉乘
48     Point3 operator ^(const Point3 &b) const{
49         return Point3(y*b.z-z*b.y , z*b.x-x*b.z , x*b.y-y*b.x);
50     }
51 };
52 struct CH3D{
53     struct face{
54         //表示凸包一个面上的三个点的编号
55         int a,b,c;
56         //表示该面是否属于最终的凸包上的面
57         bool ok;
58     };
59     //初始顶点数
60     int n;
61     Point3 P[MAXN];
62     //凸包表面的三角形数
63     int num;
64     //凸包表面的三角形
65     face F[8*MAXN];
66     int g[MAXN][MAXN];
67     //叉乘
68     Point3 cross(const Point3 &a,const Point3 &b,const Point3 &c){
69         return (b-a)^(c-a);
70     }
71     //`三角形面积 *2`
72     double area(Point3 a,Point3 b,Point3 c){
73         return ((b-a)^(c-a)).len();
74     }
75     //`四面体有向面积 *6`

```

```

75     double volume(Point3 a,Point3 b,Point3 c,Point3 d){
76         return ((b-a)^(c-a))*(d-a);
77     }
78     //`正：点在面同向`
79     double dblcmp(Point3 &p,face &f){
80         Point3 p1 = P[f.b] - P[f.a];
81         Point3 p2 = P[f.c] - P[f.a];
82         Point3 p3 = p - P[f.a];
83         return (p1^p2)*p3;
84     }
85     void deal(int p,int a,int b){
86         int f = g[a][b];
87         face add;
88         if(F[f].ok){
89             if(dblcmp(P[p],F[f]) > eps)
90                 dfs(p,f);
91             else {
92                 add.a = b;
93                 add.b = a;
94                 add.c = p;
95                 add.ok = true;
96                 g[p][b] = g[a][p] = g[b][a] = num;
97                 F[num++] = add;
98             }
99         }
100     }
101     //递归搜索所有应该从凸包内删除的面
102     void dfs(int p,int now){
103         F[now].ok = false;
104         deal(p,F[now].b,F[now].a);
105         deal(p,F[now].c,F[now].b);
106         deal(p,F[now].a,F[now].c);
107     }
108     bool same(int s,int t){
109         Point3 &a = P[F[s].a];
110         Point3 &b = P[F[s].b];
111         Point3 &c = P[F[s].c];
112         return fabs(volume(a,b,c,P[F[t].a])) < eps &&
113             fabs(volume(a,b,c,P[F[t].b])) < eps &&
114             fabs(volume(a,b,c,P[F[t].c])) < eps;
115     }
116     //构建三维凸包
117     void create(){
118         num = 0;
119         face add;
120
121         //*****
122         //此段是为了保证前四个点不共面
123         bool flag = true;
124         for(int i = 1;i < n;i++){
125             if(!(P[0] == P[i])){
126                 swap(P[1],P[i]);
127                 flag = false;

```

```

128         break;
129     }
130 }
131 if(flag)return;
132 flag = true;
133 for(int i = 2;i < n;i++){
134     if( ((P[1]-P[0])^(P[i]-P[0])).len() > eps ){
135         swap(P[2],P[i]);
136         flag = false;
137         break;
138     }
139 }
140 if(flag)return;
141 flag = true;
142 for(int i = 3;i < n;i++){
143     if(fabs( ((P[1]-P[0])^(P[2]-P[0]))*(P[i]-P[0]) )
144         ↪ > eps){
145         swap(P[3],P[i]);
146         flag = false;
147         break;
148     }
149 }
150 if(flag)return;
151 //*****
152 for(int i = 0;i < 4;i++){
153     add.a = (i+1)%4;
154     add.b = (i+2)%4;
155     add.c = (i+3)%4;
156     add.ok = true;
157     if(dblcmp(P[i],add) > 0)swap(add.b,add.c);
158     g[add.a][add.b] = g[add.b][add.c] =
159     ↪ g[add.c][add.a] = num;
160     F[num++] = add;
161 }
162 for(int i = 4;i < n;i++)
163     for(int j = 0;j < num;j++)
164         if(F[j].ok && dblcmp(P[i],F[j]) > eps){
165             dfs(i,j);
166             break;
167         }
168 int tmp = num;
169 num = 0;
170 for(int i = 0;i < tmp;i++)
171     if(F[i].ok)
172         F[num++] = F[i];
173 }
174 //表面积
175 //`测试：HDU3528`
176 double area(){
177     double res = 0;
178     if(n == 3){
179         Point3 p = cross(P[0],P[1],P[2]);

```

```

179         return p.len()/2;
180     }
181     for(int i = 0;i < num;i++)
182         res += area(P[F[i].a],P[F[i].b],P[F[i].c]);
183     return res/2.0;
184 }
185 double volume(){
186     double res = 0;
187     Point3 tmp = Point3(0,0,0);
188     for(int i = 0;i < num;i++)
189         res += volume(tmp,P[F[i].a],P[F[i].b],P[F[i].c]);
190     return fabs(res/6);
191 }
192 //表面三角形个数
193 int triangle(){
194     return num;
195 }
196 //表面多边形个数
197 //`测试: HDU3662`
198 int polygon(){
199     int res = 0;
200     for(int i = 0;i < num;i++){
201         bool flag = true;
202         for(int j = 0;j < i;j++){
203             if(same(i,j)){
204                 flag = 0;
205                 break;
206             }
207             res += flag;
208         }
209     }
210     return res;
211 }
212 //重心
213 //`测试: HDU4273`
214 Point3 barycenter(){
215     Point3 ans = Point3(0,0,0);
216     Point3 o = Point3(0,0,0);
217     double all = 0;
218     for(int i = 0;i < num;i++){
219         double vol =
220             ↪ volume(o,P[F[i].a],P[F[i].b],P[F[i].c]);
221         ans = ans +
222             ↪ (((o+P[F[i].a]+P[F[i].b]+P[F[i].c])/4.0)*vol);
223         all += vol;
224     }
225     ans = ans/all;
226     return ans;
227 }
228 //点到面的距离
229 //`测试: HDU4273`
230 double ptoface(Point3 p,int i){
231     double tmp1 =
232         ↪ fabs(volume(P[F[i].a],P[F[i].b],P[F[i].c],p));

```



```
229         double tmp2 =  
230             ↪ ((P[F[i].b]-P[F[i].a])^(P[F[i].c]-P[F[i].a])).len();  
231         return tmp1/tmp2;  
232     }  
233 CH3D hull;  
234 //hdu4273 给一个三维凸包, 求重心到表面的最短距离  
235 int main()  
236 {  
237     while(scanf("%d",&hull.n) == 1){  
238         for(int i = 0;i < hull.n;i++) hull.P[i].input();  
239         hull.create();  
240         Point3 p = hull.barycenter();  
241         double ans = 1e20;  
242         for(int i = 0;i < hull.num;i++)  
243             ans = min(ans,hull.ptoface(p,i));  
244         printf("%.31f\n",ans);  
245     }  
246     return 0;  
247 }
```

5 图论

5.1 BFS

5.1.1 伪代码

```

1  /*
2  宽度优先，就是每次都尝试访问同一层的节点。如果同一层都访问完了，再访问下一层。
3  这样做的结果是，BFS 算法找到的路径是从起点开始的最短合法路径。换言之，这条路
   ↳ 所包含的边数最小。
4  在 BFS 结束时，每个节点都是通过从起点到该点的最短路径访问的。
5  */
6  bfs(s) {
7      q = new queue()
8      q.push(s), visited[s] = true
9      while (!q.empty()) {
10         u = q.pop()
11         for each edge(u, v) {
12             if (!visited[v]) {
13                 q.push(v)
14                 visited[v] = true
15             }
16         }
17     }
18 }
```

5.1.2 BFS 记录距离和路径

```

1  /*
2  队列 Q 记录要处理的节点，vis 数组来标记某个节点是否已经访问过。
3  d 数组记录某个点到起点的距离，可以得到起点到一个点的距离。
4  p 数组是记录从起点到这个点的最短路上的上一个点，可以方便地还原出起点到一个点
   ↳ 的最短路径。
5  restore(x) 输出的是从起点到 x 这个点所经过的点。
6
7  开始的时候，我们把起点 s 以外的节点的 vis 值设为 0，意思是没有访问过。然后把
   ↳ 起点 s 放入队列 Q 中。
8  之后，我们每次从队列 Q 中取出队首的点 u，把 u 相邻的所有点 v 标记为已经访问过
   ↳ 了并放入队列 Q。
9  直到某一时刻，队列 Q 为空，这时 BFS 结束。
10
11 时间复杂度  $O(n + m)$ 
12 空间复杂度  $O(n)$  (vis 数组和队列)
13 */
14 void bfs(int u) {
15     while (!Q.empty()) Q.pop();
16     Q.push(u);
17     vis[u] = 1;
18     d[u] = 0;
19     p[u] = -1;
20     while (!Q.empty()) {
21         u = Q.front();
22         Q.pop();
23         for (int i = head[u]; i; i = e[i].x) {
24             if (!vis[e[i].t]) {
```

```

25     Q.push(e[i].t);
26     vis[e[i].t] = 1;
27     d[e[i].t] = d[u] + 1;
28     p[e[i].t] = u;
29 }
30 }
31 }
32 }
33 void restore(int x) {
34     vector<int> res;
35     for (int v = x; v != -1; v = p[v]) {
36         res.push_back(v);
37     }
38     std::reverse(res.begin(), res.end());
39     for (int i = 0; i < res.size(); ++i) printf("%d", res[i]);
40     puts("");
41 }

```

5.2 最短路

5.2.1 Dijkstra 算法单源最短路

```

1  /*
2  Dijkstra 算法 + 堆优化, 复杂度为  $O(E\log E)$ 
3  注意初始化
4  权值必须是非负
5  */
6  const int N=100010,M=1000010;
7  int head[N],ver[M],edge[M],Next[M],d[N];
8  bool v[N];
9  int n,m,tot;
10 //大根堆 (优先队列),pair 的第二维为节点编号
11 //pair 的第一维为 dist 的相反数 (利用相反数变成小根堆)
12 priority_queue<pair<int,int> > q;
13 void add(int x,int y,int z){
14     ver[++tot]=y,edge[tot]=z,Next[tot]=head[x],head[x]=tot;
15 }
16 void dijkstra(){
17     memset(d,0x3f,sizeof(d)); //dist 数组
18     memset(v,0,sizeof(v)); //节点标记
19     //起始点为 1, 若更改要改两处
20     d[1]=0;
21     q.push(make_pair(0,1));
22     while(q.size()){
23         int x=q.top().second;q.pop();
24         if(v[x]) continue;
25         v[x]=1;
26         for(int i=head[x];i;i=Next[i]){
27             int y=ver[i],z=edge[i];
28             if(d[y]>d[x]+z){
29                 d[y]=d[x]+z;
30                 q.push(make_pair(-d[y],y));
31             }
32         }
33     }
34 }

```

```

33     }
34 }
35 int main()
36 {
37     cin>>n>>m;
38     for(int i=1;i<=m;++i){
39         int x,y,z;
40         scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
41         //如果是无向图还要 add(y,x,z)
42         add(x,y,z);
43     }
44     dijkstra();
45     //求单源最短路
46     for(int i=1;i<=n;++i)
47         printf("%d\n",d[i]);
48     return 0;
49 }

```

5.2.2 bellman_ford 算法单源最短路

```

1  /*
2  单源最短路 bellman_ford 算法, 复杂度  $O(VE)$ 
3  可以处理负边权图
4  可以判断是否存在负环回路.
5  返回 true: 当且仅当图中不包含从源点可达的负权回路
6  vector<Edge> E; 先 E.clear() 初始化, 然后加入所有边
7  点的编号从 1 开始
8  */
9  const int INF=0x3f3f3f3f;
10 const int N=2550;
11 int dist[N];
12 struct Edge
13 {
14     int u,v;
15     int cost;
16     Edge(int _u=0,int _v=0,int _cost=0):u(_u),v(_v),cost(_cost){}
17 };
18 vector<Edge>E;
19 //点的编号从 1 开始
20 void addedge(int u,int v,int w){
21     E.push_back(Edge(u,v,w));
22 }
23 bool bellman_ford(int start,int n){
24     for(int i=1;i<=n;++i)    dist[i]=INF;
25     dist[start]=0;
26     for(int i=1;i<n;++i){
27         bool flag=false;
28         for(int j=0;j<E.size();j++){
29             int u=E[j].u;
30             int v=E[j].v;
31             int cost=E[j].cost;
32             if(dist[v]>dist[u]+cost){
33                 dist[v]=dist[u]+cost;
34                 flag=true;

```

```

35         }
36     }
37     if(!flag) return true; //没有负环回路
38 }
39 for(int j=0; j<E.size(); j++)
40     if(dist[E[j].v]>dist[E[j].u]+E[j].cost)
41         return false; //有负环回路
42 return true; //没有负环回路
43 }
44 int main()
45 {
46     int n,m; cin>>n>>m;
47     E.clear();
48     for(int i=1; i<=m; ++i){
49         int x,y,z;
50         scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
51         addedge(x,y,z);
52         addedge(y,x,z);
53     }
54     bellman_ford(s,n);
55     for(int i=1; i<=n; ++i)
56         printf("%d\n",dist[i]);
57     return 0;
58 }

```

5.2.3 Floyd 任意两点最短路径

```

1  /*
2  Floyd 算法 计算任意两点间的距离 复杂度为  $O(N^3)$ 
3  */
4  #define inf 0x3f3f3f3f
5  int dist[1000][1000];
6  int main()
7  {
8      int k,i,j,n,m; //n 表示顶点个数, m 表示边的条数
9      scanf("%d %d",&n,&m);
10     for(i=1; i<=n; i++){ //初始化
11         for(j=1; j<=n; j++){
12             if(i==j) dist[i][j]=0;
13             else dist[i][j]=inf;
14         }
15     }
16     int a,b,c;
17     for(i=1; i<=m; i++){ //有向图
18         scanf("%d %d %d",&a,&b,&c);
19         dist[a][b]=min(dist[a][b],c);
20     }
21     for(k=1; k<=n; k++){ //Floyd-Warshall 算法核心语句
22         for(i=1; i<=n; i++){
23             for(j=1; j<=n; j++){
24                 dist[i][j]=min(dist[i][j],dist[i][k]+dist[k][j]);
25             }
26         }
27     }
28     //输出最终的结果, 最终二维数组中存的即使两点之间的
29     //最短距离
30     for(i=1; i<=n; i++)
31         for(j=1; j<=n; j++)

```

```

27         printf("%10d",dist[i][j]);
28     printf("\n");
29 }
30 return 0;
31 }

```

5.3 最小生成树

无向图中，其某个子图中任意两个顶点都互相连通并且是一棵树，称之为生成树；若每个顶点有权值，则其权值和最小的生成树为最小生成树。

5.3.1 Prim 算法

```

1  /*
2  Prim 求 MST
3  耗费矩阵 cost[][], 标号从 0 开始,0~n-1 注意注意!!!
4  返回最小生成树的权值, 返回 -1 则表示原图不连通
5  */
6  const int INF=0x3f3f3f3f;
7  const int MAXN=110;
8  bool vis[MAXN];
9  int lowc[MAXN];
10 //点从 0 到 n-1
11 int Prim(int cost[][MAXN],int n){
12     int ans=0;
13     memset(vis,0,sizeof vis);
14     vis[0]=true;
15     for(int i=1;i<n;++i) lowc[i]=cost[0][i];
16     for(int i=1;i<n;++i){
17         int minc=INF;
18         int p=-1;
19         for(int j=0;j<n;++j){
20             if(!vis[j]&&minc>lowc[j]){
21                 minc=lowc[j];
22                 p=j;
23             }
24         }
25         if(minc==INF) return -1;//原图不连通
26         ans+=minc;
27         vis[p]=true;
28         for(int j=0;j<n;++j){
29             if(!vis[j] && lowc[j]>cost[p][j])
30                 lowc[j]=cost[p][j];
31         }
32     }
33     return ans;
34 }
35 int main()
36 {
37     int cost[MAXN][MAXN];
38     //注意对耗费矩阵赋初值,memset 只能读 1 个字符,这样和都赋给 INF 结果一样
39     memset(cost,0x3f,sizeof(cost));
40     while (k--){
41         int u,v,w;

```

```

42         cin>>u>>v>>w;
43         //读入数据，注意题目给出的节点是否从 0 开始且无向边要两次赋值
44         u--;
45         v--;
46         cost[u][v]=w;
47         cost[v][u]=w;
48     }
49     cout<<Prim(cost,n)<<endl;
50     return 0;
51 }

```

5.3.2 Kruskal 算法

```

1  /*
2  Kruskal 算法求 MST
3  */
4  //根据题目调试最大点数和边数
5  const int MAXN=1100; //最大点数
6  const int MAXM=200005; //最大边数
7  int F[MAXN]; //并查集
8  struct Edge {
9      int u,v,w;
10 }edge[MAXM]; //储存边的信息：起点，终点，权值
11 int tol=0; //边数，记得赋值为 0
12 void addedge(int u,int v,int w){ //加边
13     edge[tol].u=u;
14     edge[tol].v=v;
15     edge[tol++].w=w;
16 }
17 bool cmp(Edge a,Edge b){ //排序
18     return a.w<b.w;
19 }
20 int find(int x){
21     return F[x]==x?x:F[x]=find(F[x]);
22 }
23 //传入点数，返回最小生成树权值，如果不连通返回-1
24 int Kruskal(int n){
25     //根据点的编号（从 0 或从 1 开始）初始并查集
26     for(int i=1;i<=n;++i) F[i]=i;
27     sort(edge,edge+tol,cmp);
28     int cnt=0; //计算加入边数
29     int ans=0;
30     for(int i=0;i<tol;++i){
31         int u=edge[i].u;
32         int v=edge[i].v;
33         int w=edge[i].w;
34         int t1=find(u);
35         int t2=find(v);
36         if(t1!=t2){
37             ans+=w;
38             F[t1]=t2;
39             cnt++;
40         }
41         if(cnt==n-1) break;

```

```
42     }
43     if(cnt<n-1) return -1;//不连通
44     else return ans;
45 }
46 int main()
47 {
48     int n,m;cin>>n>>m;//点数和边数
49     for(int i=0;i<m;++i){
50         int u,v,w;cin>>u>>v>>w;
51         addedge(u,v,w);//只用读一次就行
52     }
53     cout<<Kruskal(n);//返回最小生成树权值
54     return 0;
55 }
```


6 动态规划

6.1 悬线法

悬线法的用途：针对求给定矩阵中满足某条件的极大矩阵，比如“面积最大的长方形、正方形”“周长最长的矩形等等”。

悬线法的基本思路：维护三个二维数组，Left, Right, Up 数组。

Left 数组存储从 map[i][j] 这个点出发，满足条件能到达的最左边地方。

Right 数组存储从 map[i][j] 这个点出发，满足条件能到达的最右边地方。

Up 数组存储从这点以上满足条件的能到达的最大长度。

递推公式：

Up: $Up[i][j] = Up[i-1][j] + 1$

Right: $\min(Right[i][j], Right[i-1][j])$

Left: $\max(Left[i][j], Left[i-1][j])$

```

1  /*
2  悬线法求最大全 1 子矩阵
3  */
4  const int MAXN=2005;
5  char x[MAXN][MAXN];
6  int y[MAXN][MAXN], l[MAXN][MAXN], r[MAXN][MAXN], up[MAXN][MAXN];
7  int main(){
8      int n,m; cin>>n>>m;
9      for(int i=1;i<=n;++i){
10         for(int j=1;j<=m;++j){
11             cin>>x[i][j];
12             //将输入处理成 01 矩阵
13             if(x[i][j]=='F'){
14                 //此处赋值需注意，只有 1 处才赋值，否则全 0 矩阵也会输出面
15                 //积为 1
16                 y[i][j]=1;
17                 l[i][j]=j;
18                 r[i][j]=j;
19                 up[i][j]=1;
20             }
21             else
22                 y[i][j]=0;
23         }
24         //按行处理
25         for(int i=1;i<=n;++i){
26             for(int j=2;j<=m;++j){
27                 if(y[i][j-1] && y[i][j])
28                     l[i][j]=l[i][j-1];
29             }
30             for(int j=m-1;j>=1;--j){
31                 if(y[i][j+1] && y[i][j])
32                     r[i][j]=r[i][j+1];
33             }
34         }
35         int len,ans=0;
36         for(int i=1;i<=n;++i){
37             for(int j=1;j<=m;++j){
38                 //i>1 很关键，用于处理只有 1 行的情况
39                 if(i>1 && y[i-1][j] && y[i][j]){

```

```

40         up[i][j]=up[i-1][j]+1;
41         l[i][j]=max(l[i][j],l[i-1][j]);
42         r[i][j]=min(r[i][j],r[i-1][j]);
43     }
44     len=r[i][j]-l[i][j]+1;
45     ans=max(ans,len*up[i][j]);
46 }
47 }
48 cout<<ans<<endl;
49 return 0;
50 }

```

6.2 LIS 最长上升子序列

```

1  /*
2  动态规划求最长上升子序列，复杂度为  $O(n\log n)$ 
3  */
4  int DP(int n){
5      int i,len,pos;
6      b[1]=a[1];
7      len=1;
8      for(i=2;i<=n;++i){
9          //a[i] 大则可直接插到后面
10         if(a[i]>=b[len]){
11             len=len+1;
12             b[len]=a[i];
13         }
14         //二分法在 b 数组中找出第一个比 a[i] 大的位置并让 a[i] 代替
15         else {
16             pos=lower_bound(b+1,b+1+len,a[i])-b;
17             b[pos]=a[i];
18         }
19     }
20     return len;
21 }

```

6.3 背包

6.3.1 基础背包

```

1  int nValue,nKind;
2  const int N=100005;
3  int dp[N],cost[N],value[N],num[N];
4  //0-1 背包，代价为 cost，价值为 value
5  void ZeroOnePack(int cost,int value){
6      for(int i=nValue;i>=cost;i--)
7          dp[i]=max(dp[i],dp[i-cost]+value);
8  }
9  //完全背包，代价为 cost，价值为 value
10 void CompletePack(int cost,int value){
11     for(int i=cost;i<=nValue;++i)
12         dp[i]=max(dp[i],dp[i-cost]+value);
13 }
14 //多重背包，代价为 cost，价值为 value，数量为 amount

```

```

15 void MultiplePack(int cost,int value,int amount){
16     if(cost*amount>=nValue)
17         CompletePack(cost,value);
18     else {
19         int k=1;
20         while(k<amount){
21             ZeroOnePack(k*cost,k*value);
22             amount-=k;
23             k<<=1;
24         }
25         ZeroOnePack(amount*cost,amount*value);
26     }
27 }
28 int main(){
29     //记得清空数组
30     memset(dp,0,sizeof dp);
31     //0-1 背包
32     rep(i,1,nKind)
33         ZeroOnePack(cost[i],value[i]);
34     printf("%d\n",dp[nValue]);
35     //完全背包
36     rep(i,1,nKind)
37         CompletePack(cost[i],value[i]);
38     printf("%d\n",dp[nValue]);
39     //多重背包
40     rep(i,1,nKind)
41         MultiplePack(cost[i],value[i],num[i]);
42     printf("%d\n",dp[nValue]);
43     //分组背包
44     rep(k,1,ts)//循环每一组
45         for(int i=nValue;i>=0;--i)//循环背包容量
46             rep(j,1,cnt[k])//循环该组的每一个物品
47                 if (i >= cost[t[k][j]])
48                     dp[i]=max(dp[i],dp[i-cost[t[k][j]]]+value[t[k][j]]);
49                 //像 0-1 背包一样状态转移
50     return 0;
51 }

```

7 杂项

7.1 输入输出

7.1.1 scanf 和 printf 的用法

```

1  /*printf 一些用法:
2  %d: 输出 int
3  %lld: 输出 long long
4  %lf: 输出 double
5  %.3lf: 输出四舍五入保留 3 位小数
6  %3d: 输出 3 位整型数, 不够 3 位右对齐
7  %-3d: 输出 3 位整型数, 不够 3 位左对齐
8  %9.2f: 输出场宽为 9 的浮点数, 其中小数位为 2, 整数位为 7, 小数点占一位, 不够
    → 9 位右对齐。
9  %8s: 输出 8 个字符的字符串, 不够 8 个字符右对齐。
10 */
11 /*
12 例题: 题目的输入形式为
13 1
14 00:00:00,498 -> 00:00:02,827
15 - Here's what I love most
16 about food and diet.
17
18 2
19 00:00:02,827 -> 00:00:06,383
20 We all eat several times a day,
21
22 3
23 00:00:06,383 -> 00:00:09,427
24 of what goes on our plate
25 and what stays off.
26 */
27
28 /*
29 要求 1: 是把每个输入的第二行加上一个数
30 对于第二行的输入和输入可以使用以下形式:
31 */
32 scanf("%d:%d:%d,%d",&a,&b,&c,&d);
33 solve(a,b,c,d); //计算加上一个数
34 printf("%02d:%02d:%02d,%03d --> ",a,b,c,d);
35 scanf(" --> %d:%d:%d,%d",&a,&b,&c,&d);
36 solve(a,b,c,d);
37 printf("%02d:%02d:%02d,%03d",a,b,c,d);
38
39 /*
40 要求 2: 之后的输入可能有多行, 按输入输出即可
41 用如下方式处理可能的输入
42 */
43 while(getline(cin,s)){
44     if(s==kk) //预先处理终止条件
45         break;
46     else
47         cout<<s<<endl;

```

48 | }

7.1.2 快读

```

1  //快读
2  template <typename T> T &read(T &r) {
3      r = 0; bool w = 0; char ch = getchar();
4      while(ch < '0' || ch > '9') w = ch == '-' ? 1 : 0, ch = getchar();
5      while(ch >= '0' && ch <= '9') r = (r << 3) + (r << 1) + (ch ^ 48), ch
        ↪ = getchar();
6      return r = w ? -r : r;
7  }
8  //用法:
9  read(n);

```

7.1.3 关闭同步

```

1  //关闭同步
2  ios::sync_with_stdio(0);
3  cin.tie(0);

```

7.1.4 快读快写

```

1  #include <bits/stdc++.h>
2  using namespace std;
3  //快读
4  inline int read() {
5      int num=0, w=0;
6      char ch=0;
7      while (!isdigit(ch)) {
8          w|=ch=='-';
9          ch = getchar();
10     }
11     while (isdigit(ch)) {
12         num = (num<<3) + (num<<1) + (ch^48);
13         ch = getchar();
14     }
15     return w? -num: num;
16 }
17 //快写
18 inline void write(int x)
19 {
20     if(x<0) {
21         putchar('-');
22         x = -x;
23     }
24     if(x>9) write(x / 10);
25     putchar(x % 10 + '0');
26 }
27
28
29 int main(){
30     int a;
31     a = read();      //读入到 t 中
32     write(t);        //输出 t

```

```

33     putchar('\n');
34 }

```

7.1.5 8.11 所用板子

```

1  #include<bits/stdc++.h>
2  using namespace std;
3  #define ll long long
4  #define ull unsigned long long
5  #define ld long double
6  #define rep(i, s, t) for (int i = (int)(s); i <= (int)(t); ++ i)
7  #define debug(x) cerr<<#x<<" = "<<(x)<<endl
8  template <typename T> T &read(T &r) {
9      r = 0; bool w = 0; char ch = getchar();
10     while(ch < '0' || ch > '9') w = ch == '-' ? 1 : 0, ch = getchar();
11     while(ch >= '0' && ch <= '9') r = (r << 3) + (r <<1) + (ch ^ 48), ch
        = getchar();
12     return r = w ? -r : r;
13 }
14 ll mod=1e9+7;
15 ll INF=1e15;
16 ll Inf=0x3f3f3f3f;
17 double pi=acos(-1.0);
18
19
20 int main()
21 {
22     ios::sync_with_stdio(0);
23     cin.tie(0);
24
25     return 0;
26 }

```

7.2 高精度

7.2.1 int128

```

1  //int128 是 ll 的两倍，需要自己写输入输出
2  #include <bits/stdc++.h>
3  using namespace std;
4  inline __int128 read(){
5      __int128 x=0,f=1;
6      char ch=getchar();
7      while(ch<'0' || ch>'9'){
8          if(ch=='-')
9              f=-1;
10         ch=getchar();
11     }
12     while(ch>='0'&&ch<='9'){
13         x=x*10+ch-'0';
14         ch=getchar();
15     }
16     return x*f;
17 }
18 inline void print(__int128 x){

```

```

19     if(x<0){
20         putchar('-');
21         x=-x;
22     }
23     if(x>9)
24         print(x/10);
25     putchar(x%10+'0');
26 }
27 int main(){
28     __int128 a = read();
29     __int128 b = read();
30     print(a + b);
31     cout<<endl;
32     return 0;
33 }

```

7.2.2 简单高精度

```

1  static const int LEN = 1004;
2  int a[LEN], b[LEN], c[LEN], d[LEN];
3
4  void clear(int a[]) {
5      for (int i = 0; i < LEN; ++i) a[i] = 0;
6  }
7
8  void read(int a[]) {
9      static char s[LEN + 1];
10     scanf("%s", s);
11     clear(a);
12     int len = strlen(s);
13     for (int i = 0; i < len; ++i) a[len - i - 1] = s[i] - '0';
14 }
15
16 void print(int a[]) {
17     int i;
18     for (i = LEN - 1; i >= 1; --i)
19         if (a[i] != 0) break;
20     for (; i >= 0; --i) putchar(a[i] + '0');
21     putchar('\n');
22 }
23
24 void add(int a[], int b[], int c[]) {
25     clear(c);
26     for (int i = 0; i < LEN - 1; ++i) {
27         c[i] += a[i] + b[i];
28         if (c[i] >= 10) {
29             c[i + 1] += 1;
30             c[i] -= 10;
31         }
32     }
33 }
34
35 void sub(int a[], int b[], int c[]) {
36     clear(c);

```

```

37     for (int i = 0; i < LEN - 1; ++i) {
38         c[i] += a[i] - b[i];
39         if (c[i] < 0) {
40             c[i + 1] -= 1;
41             c[i] += 10;
42         }
43     }
44 }
45
46 void mul(int a[], int b[], int c[]) {
47     clear(c);
48     for (int i = 0; i < LEN - 1; ++i) {
49         for (int j = 0; j <= i; ++j) c[i] += a[j] * b[i - j];
50         if (c[i] >= 10) {
51             c[i + 1] += c[i] / 10;
52             c[i] %= 10;
53         }
54     }
55 }
56
57 inline bool greater_eq(int a[], int b[], int last_dg, int len) {
58     if (a[last_dg + len] != 0) return true;
59     for (int i = len - 1; i >= 0; --i) {
60         if (a[last_dg + i] > b[i]) return true;
61         if (a[last_dg + i] < b[i]) return false;
62     }
63     return true;
64 }
65
66 void div(int a[], int b[], int c[], int d[]) {
67     clear(c); clear(d);
68     int la, lb;
69     for (la = LEN - 1; la > 0; --la)
70         if (a[la - 1] != 0) break;
71     for (lb = LEN - 1; lb > 0; --lb)
72         if (b[lb - 1] != 0) break;
73     if (lb == 0) {
74         puts("> <");
75         return;
76     }
77     for (int i = 0; i < la; ++i) d[i] = a[i];
78     for (int i = la - lb; i >= 0; --i) {
79         while (greater_eq(d, b, i, lb)) {
80             for (int j = 0; j < lb; ++j) {
81                 d[i + j] -= b[j];
82                 if (d[i + j] < 0) {
83                     d[i + j + 1] -= 1;
84                     d[i + j] += 10;
85                 }
86             }
87             c[i] += 1;
88         }
89     }

```



```

90 }
91
92 int main() {
93     read(a);
94     char op[4],scanf("%s", op);
95     read(b);
96     switch (op[0]) {
97         case '+':
98             add(a, b, c);print(c);
99             break;
100        case '-':
101            sub(a, b, c);print(c);
102            break;
103        case '*':
104            mul(a, b, c);print(c);
105            break;
106        case '/':
107            div(a, b, c, d);
108            print(c);print(d);
109            break;
110    }
111    return 0;
112 }

```

7.2.3 压位高精度

```

1  //高精度，支持乘法和加法但只支持正数
2  struct BigInt{
3      const static int mod = 10000;
4      const static int DLEN = 4;
5      //根据题目要求可对 a 数组大小进行修改
6      int a[6000],len;
7      BigInt(){
8          memset(a,0,sizeof(a));
9          len=1;
10     }
11     BigInt(int v){
12         memset(a,0,sizeof(a));
13         len=0;
14         do{
15             a[len++]=v%mod;
16             v/=mod;
17         }while(v);
18     }
19     BigInt(const char s[]){
20         memset(a,0,sizeof(a));
21         int L=strlen(s);
22         len=L/DLEN;
23         if(L%DLEN) len++;
24         int index = 0;
25         for(int i=L-1;i>=0;i-=DLEN){
26             int t=0;
27             int k=i-DLEN+1;
28             if(k<0) k=0;

```

```

29         for(int j=k;j<=i;++j)
30             t=t*10+s[j]-'0';
31         a[index++]=t;
32     }
33 }
34 BigInt operator +(const BigInt &b) const {
35     BigInt res;
36     res.len=max(len,b.len);
37     for(int i=0;i<=res.len;++i)
38         res.a[i]=0;
39     for(int i=0;i<res.len;++i){
40         res.a[i]+=((i<len)?a[i]:0)+((i<b.len)?b.a[i]:0);
41         res.a[i+1]+=res.a[i]/mod;
42         res.a[i]%=mod;
43     }
44     if(res.a[res.len]>0) res.len++;
45     return res;
46 }
47 BigInt operator *(const BigInt &b) const {
48     BigInt res;
49     for(int i=0;i<len;++i){
50         int up= 0;
51         for(int j=0;j<b.len;++j){
52             int temp=a[i]*b.a[j]+res.a[i+j]+up;
53             res.a[i+j]=temp%mod;
54             up=temp/mod;
55         }
56         if(up!=0)
57             res.a[i+b.len]=up;
58     }
59     res.len=len+b.len;
60     while(res.a[res.len-1]==0 && res.len>1) res.len--;
61     return res;
62 }
63 void output(){
64     printf("%d",a[len-1]);
65     for(int i=len-2;i>=0;--i)
66         printf("%04d",a[i]);
67     printf("\n");
68 }
69 };
70 int main()
71 {
72     //字符串读入
73     char a[2005],b[2005];
74     cin>>a>>b;
75     BigInt A,B;
76     A=BigInt(a),B=BigInt(b);
77     //可以直接用 cout 输出 char 数组内容
78     cout<<a<<" "<<b<<endl;
79     (A+B).output();//加法
80     (A*B).output();//乘法
81     return 0;

```

82 | }

7.3 离散化

```

1  /*
2  对于包含重复元素，并且相同元素离散化后也要相同
3  例：
4  a:7 4 7 3 4 10
5  b:3 2 3 1 2 4
6  m=4
7  */
8  const int maxn=1e5+10;
9  int a[maxn], t[maxn], b[maxn];
10 int main(){
11     int n;scanf("%d",&n);
12     for(int i=1; i<=n; i++)
13         scanf("%d",&a[i]),t[i]=a[i];
14     sort(t+1,t+n+1);
15     int m=unique(t+1,t+1+n)-t-1;//求出的 m 为不重复的元素的个数
16     for(int i=1; i<=n; i++)
17         b[i]=lower_bound(t+1,t+1+m,a[i])-t;
18     return 0;
19 }
20
21 /*
22 较上一种复杂度低
23 对于：
24 1. 包含重复元素，并且相同元素离散化后不相同
25 2. 不包含重复元素，并且不同元素离散化后不同
26 例：
27 a:7 4 7 3 4 10
28 b:4 2 5 1 3 6
29 */
30 struct A
31 {
32     int x, idx;
33     bool operator < (const A &rhs) const
34     {
35         return x < rhs.x;
36     }
37 };
38 A a[N];
39 int b[N];
40 int main()
41 {
42     int n;
43     scanf("%d",&n);
44     for(int i = 1; i <= n; ++i){
45         scanf("%d", &a[i].x);
46         a[i].idx = i;
47     }
48     sort(a + 1, a + n + 1);
49     for(int i = 1; i <= n; ++i)
50         b[a[i].idx] = i;

```

```
51 |         return 0;  
52 | }
```

7.4 常用公式

- $\sum_{i=1}^n i = \frac{n*(n+1)}{2}$
- $\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{n*(n+1)*(2n+1)}{6}$
- $\sum_{i=1}^n i^3 = \left[\frac{n*(n+1)}{2} \right]^2$

8 经典例题

8.1 某天是星期几

```

/*
求某天是星期几
*/
char *name[] = { "monday", "tuesday", "wednesday",
"thursday", "friday", "saturday", "sunday" };
int main(void)
{
    int d, m, y, a;
    printf("Day: "); scanf("%d",&d);
    printf("Month: "); scanf("%d",&m);
    printf("Year: "); scanf("%d",&y);
    // 1 月 2 月当作前一年的 13,14 月
    if (m == 1 || m == 2) { m += 12; y--; }
    // 判断是否在 1752 年 9 月 3 日之前
    if ((y < 1752) || (y == 1752 && m < 9) || (y == 1752 && m == 9 && d <
↪ 3))
        a = (d + 2*m + 3*(m+1)/5 + y + y/4 +5) % 7;
    else
        a = (d + 2*m + 3*(m+1)/5 + y + y/4 - y/100 + y/400)%7;
    printf("it's a %s\n", name[a]);
return 0;

```

8.2 动态区间最大和

在数列 p_n 中, 找出一个字段 $[l, r]$ ($r - l + 1 \leq k$), 最大化 $\sum_{i=l}^r p_i$

```

/*
example:
input:
5 2
1 2 3 4 5
ouput:
9
solution:
单调队列维护前缀和
*/
const int N=5e5+5;
int a[N],dequeue[N],s[N];
void ac(){
    int n,k;scanf("%d%d",&n,&k);
    int ans=-1;
    for(int i=1;i<=n;++i)
        read(a[i]),s[i]=s[i-1]+a[i],ans=max(ans,a[i]);
    int tail=0,head=1;
    dequeue[++tail]=0;//便于处理前缀和
    for(int i=1;i<=n;++i){
        while(head<=tail && dequeue[head]<i-k)
            head++;
        /*ans 和队尾元素出队需要根据题意决定, 因为之前已经算过
        只有一个元素的情况, 所以不能让所有元素出队 */
        ans=max(ans,s[i]-s[dequeue[head]]);
    }
}

```

```

        while(head<=tail && s[dequeue[tail]]>=s[i])
            tail--;
        dequeue[++tail]=i;
    }
    printf("%d",ans);
}

```

8.3 二分查找

```

/*
几种二分方法整理
元素可以重复
*/

```

//lower_bound(num, num+size, x)-num: 大于等于 x 的第一个数的下标
 //upper_bound(num, num+size, x)-num: 大于 x 的第一个数的下标

//1. 求等于 x 的最小的 *index*, 不存在返回-1

```

int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end, ans=-1;
    while(l <= r) {
        int mid = (l+r) >> 1;
        if(num[mid] == x) {
            ans = mid;
            r = mid - 1;
        }
        else if(num[mid] > x)
            r = mid - 1;
        else
            l = mid + 1;
    }
    return ans;
}

```

//2. 求等于 x 的最大的 *index*, 不存在返回-1

```

int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end, ans=-1;
    while(l <= r) {
        int mid = (l+r) >> 1;
        if(num[mid] == x) {
            ans = mid;
            l = mid + 1;
        }
        else if(num[mid] > x)
            r = mid - 1;
        else
            l = mid + 1;
    }
    return ans;
}

```

//3. 求小于 x 的最大的 *index*

```

int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end;

```

```

        while(l <= r) {
            int mid = (l+r) >> 1;
            if(num[mid] >= x)
                r = mid - 1;
            else
                l = mid + 1;
        }
        return r;
    }

//4. 求大于  $x$  的最小的 index
int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end;
    while(l <= r) {
        int mid = (l+r) >> 1;
        if(num[mid] <= x)
            l = mid + 1;
        else
            r = mid - 1;
    }
    return l;
}

//5. 求大于等于  $x$  的最小的 index
int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end;
    while(l <= r) {
        int mid = (l+r) >> 1;
        if(num[mid] >= x)
            r = mid - 1;
        else
            l = mid + 1;
    }
    return l;
}

//6. 求小于等于  $x$  的最大的 index
int binary (int *num, int start, int end, int x) {
    int l = start, r = end;
    while(l <= r) {
        int mid = (l+r) >> 1;
        if(num[mid] <= x)
            l = mid + 1;
        else
            r = mid - 1;
    }
    return r;
}

```

9 注意事项

- 注意范围!!! 爆 int 多少回了? 有时候 ans 定义为 ll 也是不够的, 注意改为 ll 后 scanf 和 printf, 不行就 signed main, #define int ll
- 注意初始点的设置, 初始点是否有效是否得到正确的更新
- 注意边界条件如 $<$ 和 \leq , 注意特判如 $n = 1$