# Algorithm Library

CReatiQ South China Normal University April 11, 2025

# Contents

常用文件	4
DEBUG 头	4
int128 输入输出流	4
常用数学函数	5
纳秒级随机种子	5
Linux 对拍	5
数学	5
欧拉筛	
取模类(MInt)	
组合数	
多项式	
原根表....................................	
线性基	
Set Xor-Min	14
min-plus 卷积	15
模意义分数还原 ....................................	16
Exgcd	16
一次函数下取整区间和	17
二元一次不定方程 ....................................	17
行列式求值	18
高斯消元法	18
枚举二进制下有 $k$ 个 $1$ 的数	19
康托展开	
Lagrange 插值法	20
数据结构	21
并查集(启发式合并 + 带撤销)	
带权并查集	
带权并查集(非 Abel 群)     .    .    .    .    .	
倍增并查集	
笛卡尔树	
半群 deque	
区间众数	25
状压 RMQ	26
ST 表	27
树状数组	27
线段树	28
线段树(动态开点)	30
李超树	32
区间第 K 小(主席树)	
线段树分裂	34
Splay	36
可并堆(pb_ds)	39
成员函数	
示例	
平衡树(pb_ds)	40
成员函数	
哈希表(pb_ds)	
Range Chmin Chmax Add Range Sum	
字符串	43
字符串哈希(随机模数)	43
允许 $k$ 次失配的字符串匹配	43
最长公共子串	43

KMP	
字符串周期	
统计前缀出现次数	
求满足一些要求的 Border	
Code	
Z 函数	
AC 自动机	45
后缀数组	
(广义)后缀自动机	
不同子串个数	47
字典序第 $k$ 大子串 $\ldots$	47
最小循环移位	
出现次数	
首次出现位置	
所有出现位置	47
最短未出现字符串	
最长公共子串	
Code	47
Manacher	
回文自动机	
本质不同回文子串数	
回文子串出现次数	
Code	49
含通配符字符串匹配	
古世乱孙于孙中匹乱 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
图论	50
拓扑排序	
树的直径	
动态树直径(CF1192B)	
树的重心	FO
7400422 6 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7	
Dijkstra	
Dijkstra	
SPFA	53
SPFA	
SPFA	
SPFA	53         53         54         55
SPFA Johnson Johnson 强连通分量 边双连通分量	53         53         54         55         56         56         56         56
SPFA          Johnson          强连通分量          边双连通分量          轻重链剖分	
SPFA          Johnson          强连通分量          边双连通分量          轻重链剖分          虚树	53         54         55         56         57         58         58
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径	53         53         54         55         56         57         58         59
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT	53         53         54         55         56         57         58         59         60
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径	53         53         54         55         56         57         58         59         60
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 轻重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM)	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数         树哈希	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66         67
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66         67
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数         树哈希         矩阵树定理	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66         67         68
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数         树哈希         矩阵树定理	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66         67         68
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数         树哈希         矩阵树定理	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         66         67         68
SPFA         Johnson         强连通分量         边双连通分量         轻重链剖分         虚树         欧拉路径         2-SAT         最大流         最小费用最大流         二分图最大权匹配(KM)         三元环计数         树哈希         矩阵树定理	53         53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         67         68         68         68         68         68
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 轻重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM) 三元环计数 树哈希 矩阵树定理 <b>计算几何</b> EPS Point	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         66         67         68         68         68         68         68         68         68
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 轻重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM) 三元环计数 树哈希 矩阵树定理 <b>计算几何</b> EPS Point Line	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         68         68         68         69
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 轻重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM) 三元环计数 树哈希 矩阵树定理 <b>计算几何</b> EPS Point Line 距离	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         68         68         68         69         69
SPFA Johnson ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         66         67         68         68         69         70
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 整重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM) 三元环计数 树哈希 矩阵树定理	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         68         68         68         69         70         70
SPFA Johnson ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・	53         54         55         56         57         58         59         60         61         63         64         65         68         68         68         69         70         70
SPFA Johnson 强连通分量 边双连通分量 整重链剖分 虚树 欧拉路径 2-SAT 最大流 最小费用最大流 二分图最大权匹配(KM) 三元环计数 树哈希 矩阵树定理	53       53         54       54         55       55         56       57         58       59         60       61         63       64         64       66         67       68         68       68         69       69         70       70         70       70

两圆交点																				 				-	71
多边形面积 .																								-	71
自适应辛普森法																									
静态凸包																									
旋转卡壳求直径																								-	72
半平面交																				 				-	72
最小周覆盖																								-	73

## 常用文件

#### DEBUG 头

```
#include <bits/stdc++.h>
    using namespace std;
    using i64=long long;
    using i128=__int128;
    namespace DBG
        template <class T>
        void _dbg(const char *f,T t) { cerr<<f<<'='<<t<'\n'; }</pre>
10
        template <class A,class... B>
11
        void _dbg(const char *f,A a,B... b)
12
13
             while (*f!=',') cerr<<*f++;</pre>
14
            cerr<<'='<<a<<",";
15
             _dbg(f+1,b...);
16
17
        }
18
        template <class T>
19
20
        ostream& operator << (ostream& os,const vector<T> &v)
21
22
             os<<"[ ";
             for (const auto &x:v) os<<x<<", ";</pre>
23
             os<<"]";
24
            return os;
25
        }
26
27
        #define dbg(...) _dbg(#__VA_ARGS__, __VA_ARGS__)
28
29
30
    using namespace DBG;
    __int128 输入输出流
    istream &operator >> (istream &is,i128 &x)
    {
2
        string s;
        is>>s;
        bool neg=0;
        x=0;
        for (char c:s)
             if (c=='-') neg=1;
10
            else x=x*10+(c-'0');
11
        if (neg) x=-x;
12
13
        return is;
    }
14
15
    ostream &operator << (ostream &os,i128 x)
16
17
        if (x==0) os<<0;
18
19
        else
20
             string s,t;
21
22
             if (x<0)
23
             {
                 x=-x;
24
                 t='-';
25
            }
26
             while (x)
27
28
             {
29
                 s.push_back('0'+x%10);
30
                 x/=10;
31
             reverse(s.begin(),s.end());
```

```
os<<t<<s:
33
34
       }
35
       return os;
   }
36
    常用数学函数
   i64 ceilDiv(i64 n,i64 m)
2
        if (n>=0) return (n+m-1)/m;
        else return n/m;
5
   }
   i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
       if (n>=0) return n/m;
        else return (n-m+1)/m;
10
11
   }
12
   i128 gcd(i128 a,i128 b)
14
15
       return b?gcd(b,a%b):a;
   }
16
   纳秒级随机种子
```

nt19937\_64 rng(chrono::steady\_clock::now().time\_since\_epoch().count());

#### Linux 对拍

记得先 chmod 777 check.sh.

### 数学

#### 欧拉筛

时间复杂度为  $\mathcal{O}(n)$ 。

phi 为欧拉函数  $\varphi(n)$ , mu 为莫比乌斯函数  $\mu(n)$ , d 为约数个数  $\sigma_0(n)$ , f 为约数和  $\sigma_1(n)$ 。

假如一个积性函数 f 满足: 对于任意质数 p 和正整数 k,可以在 O(1) 时间内计算  $f(p^k)$ ,那么可以在 O(n) 时间内筛出  $f(1), f(2), \ldots, f(n)$  的值。

设合数 n 的质因子分解是  $\prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i}$ ,其中  $p_1 < p_2 < \dots < p_k$  为质数,我们在线性筛中记录  $g_n = p_1^{\alpha_1}$ ,假如 n 被  $x \cdot p$  筛掉(p 是质数),那么 g 满足如下递推式:

$$g_n = \begin{cases} g_x \cdot p & x \bmod p = 0 \\ \\ p & \text{otherwise} \end{cases}$$

```
假如 n=g_n,说明 n 就是某个质数的次幂,可以 O(1) 计算 f(n);否则,f(n)=f(\frac{n}{g_n})\cdot f(g_n)。
```

```
vector<int> minp,primes;
    // vector<int> phi;
2
   // vector<int> mu;
   // vector<int> d,num;
    // vector<int> f,g;
    void sieve(int n)
    {
        minp.assign(n+1,0);
10
        primes.clear();
        // phi.assign(n+1,0);
11
        // mu.assign(n+1,0);
12
        // d.assign(n+1,0);
13
        // num.assign(n+1,0);
14
15
        // f.assign(n+1,0);
        // g.assign(n+1,0);
16
        // phi[1]=1;
        // mu[1]=1;
18
        // d[1]=1;
19
        // f[1]=g[1]=1;
20
        for (int i=2;i<=n;i++)</pre>
21
             if (!minp[i])
23
24
             {
                 minp[i]=i;
25
                 primes.push_back(i);
26
                 // phi[i]=i-1;
                 // mu[i]=-1;
28
                 // d[i]=2;
29
                 // num[i]=1;
30
                 // f[i]=g[i]=i+1;
31
32
            for (auto p:primes)
33
34
                 if (i*p>n) break;
35
                 minp[i*p]=p;
36
                 if (p==minp[i])
37
38
39
                     // phi[i*p]=phi[i]*p;
                     // mu[i*p]=0;
40
                     // num[i*p]=num[i]+1;
41
                     // d[i*p]=d[i]/num[i*p]*(num[i*p]+1);
42
                     // g[i*p]=g[i]*p+1;
43
44
                     // f[i*p]=f[i]/g[i]*g[i*p];
                     break;
45
                 // phi[i*p]=phi[i]*phi[p];
47
48
                 // mu[i*p]=-mu[i];
                 // num[i*p]=1;
49
                 // d[i*p]=d[i]<<1;
50
                 // f[i*p]=f[i]*f[p];
                 // g[i*p]=p+1;
52
53
            }
        }
54
    }
55
```

#### 取模类 (MInt)

对 MInt<0> 修改 Mod 可以起到动态模数的效果, 但常数较大。

```
template <class T>
constexpr T power(T a,i64 b)
{
    T res=1;
    for (;b;b>>=1,a*=a)
        if (b&1) res*=a;
    return res;
}
```

```
template <int P>
10
11
    struct MInt
12
        int x;
13
14
        constexpr MInt():x{} {}
        constexpr MInt(i64 x):x{norm(x%getMod())} {}
15
16
        static int Mod;
17
        constexpr static int getMod()
18
19
             if (P>0) return P;
20
21
             else return Mod;
22
23
        constexpr static void setMod(int Mod_) { Mod=Mod_; }
24
25
26
        constexpr int norm(int x) const
27
28
             if (x<0) x+=getMod();
             if (x>=getMod()) x-=getMod();
29
            return x;
30
32
        constexpr int val() const { return x; }
34
35
        explicit constexpr operator int () const { return x; }
36
        constexpr MInt operator - () const
37
38
             MInt res;
39
             res.x=norm(getMod()-x);
40
             return res;
41
        }
42
43
        constexpr MInt inv() const
44
45
            assert(x!=0);
46
            return power(*this,getMod()-2);
47
        }
48
49
        constexpr MInt &operator *= (MInt rhs) &
50
51
            x=1ll*x*rhs.x%getMod();
52
53
             return *this;
54
55
        constexpr MInt &operator += (MInt rhs) &
56
             x=norm(x+rhs.x);
58
59
             return *this;
60
61
        constexpr MInt &operator -= (MInt rhs) &
63
64
             x=norm(x-rhs.x);
65
            return *this;
        }
66
67
        constexpr MInt &operator /= (MInt rhs) &
68
69
             return *this*=rhs.inv();
70
71
        }
72
        friend constexpr MInt operator * (MInt lhs, MInt rhs)
73
74
            MInt res=lhs;
75
             res*=rhs;
77
             return res;
78
79
        friend constexpr MInt operator + (MInt lhs,MInt rhs)
```

```
81
         {
82
             MInt res=lhs;
             res+=rhs:
83
             return res;
84
85
86
87
         friend constexpr MInt operator - (MInt lhs, MInt rhs)
88
             MInt res=lhs;
89
             res-=rhs;
             return res;
91
92
93
         friend constexpr MInt operator / (MInt lhs, MInt rhs)
94
95
             MInt res=lhs;
96
97
             res/=rhs;
             return res;
98
99
         }
100
         friend constexpr istream &operator >> (istream &is,MInt &a)
101
102
             i64 v;
103
             is>>v;
             a=MInt(v);
105
             return is;
106
107
108
109
         friend constexpr ostream &operator << (ostream &os,const MInt &a) { return os<<a.val(); }</pre>
110
         friend constexpr bool operator == (MInt lhs,MInt rhs) { return lhs.val()==rhs.val(); }
111
112
         friend constexpr bool operator != (MInt lhs,MInt rhs) { return lhs.val()!=rhs.val(); }
113
114
    };
115
     template<>
116
     int MInt<0>::Mod=1;
117
118
119
     template<int V,int P>
     constexpr MInt<P> CInv=MInt<P>(V).inv();
120
     组合数
     struct Comb
 1
 2
     {
 3
         vector<Z> _fac,_inv,_finv;
         Comb():n{0},_fac{1},_inv{0},_finv{1}{}
         Comb(int n):Comb() { init(n); }
         void init(int m)
10
11
             m=min(m,Z::getMod()-1);
             if (m<=n) return;</pre>
12
13
             _fac.resize(m+1);
              inv.resize(m+1);
14
             _finv.resize(m+1);
15
16
17
             for (int i=n+1;i<=m;i++)</pre>
18
                  _fac[i]=_fac[i-1]*i;
              _finv[m]=_fac[m].inv();
19
             for (int i=m;i>n;i--)
21
             {
                  _finv[i-1]=_finv[i]*i;
22
23
                  _inv[i]=_finv[i]*_fac[i-1];
             }
24
25
             n=m;
         }
26
27
         Z fac(int m)
28
```

```
{
29
30
             if (m>n) init(m<<1);
             return _fac[m];
31
         }
32
33
         Z finv(int m)
34
35
             if (m>n) init(m<<1);
36
             return _finv[m];
37
         }
38
39
         Z inv(int m)
40
41
             if (m>n) init(m<<1);
42
             return _inv[m];
43
44
         }
45
         Z binom(int n,int m)
46
47
             if (n<m\mid |m<0) return 0;
48
             return fac(n)*finv(m)*finv(n-m);
49
50
51
    } comb;
    多项式
    vector<int> rev;
    vector<Z> roots{0,1};
    void dft(vector<Z> &a)
5
    {
         int n=a.size();
         if (int(rev.size())!=n)
         {
             int k=__builtin_ctz(n)-1;
             rev.resize(n);
10
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
11
                  rev[i]=rev[i>>1]>>1|(i&1)<<k;
12
13
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
14
15
               if (rev[i]<i)</pre>
                  swap(a[i],a[rev[i]]);
16
         if (int(roots.size())<n)</pre>
17
18
             int k=__builtin_ctz(roots.size());
19
             roots.resize(n);
20
             while ((1<<k)<n)
21
22
                  Z = power(Z(3), (P-1) >> (k+1));
23
                  for (int i=1<<(k-1);i<(1<<k);i++)</pre>
24
25
                  {
                       roots[i<<1]=roots[i];</pre>
26
                       roots[i<<1|1]=roots[i]*e;</pre>
27
                  }
28
                  k++;
29
             }
30
31
         for (int k=1;k<n;k<<=1)</pre>
32
             for (int i=0;i<n;i+=k*2)</pre>
33
                  for (int j=0;j<k;j++)</pre>
34
35
                       Z u=a[i+j],v=a[i+j+k]*roots[j+k];
36
                       a[i+j]=u+v;
                       a[i+j+k]=u-v;
38
                  }
39
40
    }
41
    void idft(vector<Z> &a)
42
43
    {
         int n=a.size();
44
         reverse(a.begin()+1,a.end());
45
```

```
dft(a);
46
47
         Z inv=(1-P)/n;
         for (int i=0;i<n;i++) a[i]*=inv;</pre>
48
49
    }
50
    struct Poly
51
52
         vector<Z> a:
53
54
55
         Poly(){}
         explicit Poly(int size, function<Z(int)>f=[](int) { return 0; }):a(size)
56
57
         { for (int i=0;i<size;i++) a[i]=f(i); }
         Poly(const vector<Z> &a):a(a){}
58
         Poly(const initializer_list<Z> &a):a(a){}
59
60
         int size() const { return a.size(); }
61
62
         void resize(int n) { a.resize(n); }
63
         Z operator [] (int idx) const
65
66
             if (idx<size()) return a[idx];</pre>
67
             else return 0;
68
         }
70
71
         Z & operator [] (int idx) { return a[idx]; }
72
         Poly mulxk(int k) const
73
74
             auto b=a;
75
             b.insert(b.begin(),k,0);
76
             return Poly(b);
77
78
         }
79
         Poly modxk(int k) const
80
81
             k=min(k,size());
82
             return Poly(vector<Z>(a.begin(),a.begin()+k));
83
         }
84
85
86
         Poly divxk(int k) const
87
             if (size()<=k) return Poly();</pre>
88
89
             return Poly(vector<Z>(a.begin()+k,a.end()));
90
91
         friend Poly operator + (const Poly &a,const Poly &b)
92
93
             vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
94
95
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
96
                 res[i]=a[i]+b[i];
             return Poly(res);
97
         }
99
         friend Poly operator - (const Poly &a,const Poly &b)
100
101
             vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
102
103
             for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
104
                 res[i]=a[i]-b[i];
             return Poly(res);
105
106
         }
107
108
         friend Poly operator - (const Poly &a)
109
110
             vector<Z> res(a.size());
             for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
111
                 res[i]=-a[i];
112
113
             return Poly(res);
         }
114
115
         friend Poly operator * (Poly a,Poly b)
116
```

```
117
              if (!a.size()||!b.size()) return Poly();
118
              if (a.size() < b.size()) swap(a,b);</pre>
119
              if (b.size()<128)
120
121
                  Poly c(a.size()+b.size()-1);
122
                   for (int i=0;i<a.size();i++)</pre>
123
                       for (int j=0;j<b.size();j++)</pre>
124
                           c[i+j]+=a[i]*b[j];
125
126
                  return c;
127
128
              int sz=1,tot=a.size()+b.size()-1;
129
              while (sz<tot) sz<<=1;</pre>
              a.a.resize(sz);
130
131
              b.a.resize(sz);
              dft(a.a);
132
133
              dft(b.a);
              for (int i=0;i<sz;i++)</pre>
134
135
                  a.a[i]=a[i]*b[i];
              idft(a.a);
136
              a.resize(tot);
137
138
              return a;
         }
139
         friend Poly operator * (Z a,Poly b)
141
142
              for (int i=0;i<int(b.size());i++) b[i]*=a;</pre>
143
              return b;
144
145
         }
146
         friend Poly operator * (Poly a,Z b)
147
148
              for (int i=0;i<int(a.size());i++) a[i]*=b;</pre>
149
150
              return a;
         }
151
152
         Poly &operator += (Poly b) { return (*this)=(*this)+b; }
153
         Poly &operator -= (Poly b) { return (*this)=(*this)-b; }
154
155
         Poly &operator *= (Poly b) { return (*this)=(*this)*b; }
         Poly &operator *= (Z b) { return (*this)=(*this)*b; }
156
157
         Poly deriv() const
158
159
160
              if (a.empty()) return Poly();
              vector<Z> res(size()-1);
161
162
              for (int i=0;i<size()-1;i++)</pre>
                  res[i]=(i+1)*a[i+1];
163
              return Poly(res);
         }
165
166
167
         Poly integr() const
168
              vector<Z> res(size()+1);
              for (int i=0;i<size();i++)</pre>
170
                  res[i+1]=a[i]/(i+1);
171
172
              return Poly(res);
         }
173
174
175
         Poly inv(int m) const
176
177
              Poly x{a[0].inv()};
              int k=1;
178
179
              while (k<m)
180
              {
181
                  x=(x*(Poly{2}-modxk(k)*x)).modxk(k);
182
183
184
              return x.modxk(m);
         }
185
         Poly ln(int m) const { return (deriv()*inv(m)).integr().modxk(m); }
187
```

```
188
189
         Poly exp(int m) const
190
              Poly x\{1\};
191
192
              int k=1;
              while (k<m)
193
194
                   k < < = 1:
195
                   x=(x*(Poly{1}-x.ln(k)+modxk(k))).modxk(k);
196
197
              }
              return x.modxk(m);
198
199
200
         Poly pow(int k,int m) const
201
202
203
204
              while (i<size()&&a[i].val()==0) i++;</pre>
              if (i==size()||1ll*i*k>=m) return Poly(vector<Z>(m));
205
206
              auto f=divxk(i)*v.inv();
207
              return (f.ln(m-i*k)*k).exp(m-i*k).mulxk(i*k)*power(v,k);
208
210
         Poly sqrt(int m) const
211
212
              Poly x\{1\};
213
214
              int k=1;
              while (k<m)
215
                   k <<=1:
217
                   x=(x+(modxk(k)*x.inv(k)).modxk(k))*((P+1)/2);
218
219
              return x.modxk(m);
220
221
         Poly mulT(Poly b) const
222
223
              if (b.size()==0) return Poly();
224
              int n=b.size();
225
226
              reverse(b.a.begin(),b.a.end());
              return ((*this)*b).divxk(n-1);
227
228
229
         vector<Z> eval(vector<Z> x) const
230
231
              if (size()==0) return vector<Z>(x.size(),0);
232
233
              const int n=max(int(x.size()),size());
              vector<Poly> q(n<<2);</pre>
234
235
              vector<Z> ans(x.size());
              x.resize(n);
236
              function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
237
238
                   if (r-l==1) q[p]=Poly{1,-x[l]};
239
                   else
                   {
241
                       int m=(l+r)>>1;
242
243
                       build(p<<1,1,m);
                       build(p<<1|1,m,r);
244
245
                       q[p]=q[p<<1]*q[p<<1|1];
                   }
246
              };
247
              function<void(int,int,int,const Poly&)> work=[&](int p,int l,int r,const Poly &num)
248
249
250
                   if (r-l==1)
251
                   {
252
                       if (l<int(ans.size())) ans[l]=num[0];</pre>
                   }
253
                   else
254
255
                   {
                       int m=(l+r)>>1;
256
257
                       work(p<<1,l,m,num.mulT(q[p<<1|1]).modxk(m-l));</pre>
                       work(p \small{<<} 1 \,|\, 1, m, r, num.mulT(q[p \small{<<} 1]).modxk(r-m));
258
```

```
}
259
260
            };
            build(1,0,n);
261
            work(1,0,n,mulT(q[1].inv(n)));
262
            return ans;
264
    };
265
    原根表
    prime
                            k
2
    3
                                2
    5
                            2
                        1
                                2
    17
                                3
    97
                            5
                                5
    193
                        3
                            6
                                5
    257
                            8
    7681
                        15
                            9
                                17
    12289
                        3
                            12 11
    40961
                        5
                            13 3
    65537
                        1
                            16
                                3
11
12
    786433
                        3
                            18
    5767169
                        11
                            19
                                3
13
    7340033
                            20
14
                        11 21
15
    23068673
                                3
    104857601
                        25
                            22
                                3
16
17
    167772161
                        5
                            25
                        7
                            26
                                3
    469762049
18
    1004535809
                        479 21 3
19
                        15 27 31
    2013265921
                        17
    2281701377
                            27
                                3
21
22
    3221225473
                        3
                            30
                                5
    75161927681
                        35 31
                                3
23
    77309411329
                        9
                            33 7
                        3
25
    206158430209
                            36 22
    2061584302081
                        15
                            37
26
27
    2748779069441
                        5
                            39
                                3
    6597069766657
                        3
                            41 5
28
29
    39582418599937
                        9
                           42 5
                        9
    79164837199873
                            43 5
30
31
    263882790666241
                        15
                            44
                        35 45
                                3
32
    1231453023109121
    1337006139375617
                       19 46
33
    3799912185593857
                        27 47 5
    4222124650659841
                        15 48 19
35
    7881299347898369
                            50
36
    31525197391593473
                            52 3
37
    180143985094819841 5
38
39
    1945555039024054273 27 56 5
    4179340454199820289 29 57 3
40
    线性基
    struct LB
2
    {
        static constexpr int L=60;
3
        array<i64,L+1> a{};
        LB(){}
        LB(const vector<i64> &v) { init(v); }
8
        bool insert(i64 t)
10
            for (int i=L;i>=0;i--)
12
13
                if (t&(1ll<<i))</pre>
                {
14
                    if (!a[i])
15
                    {
```

a[i]=t;

```
return 1;
18
19
                      }
                      else t^=a[i];
20
                 }
21
22
             return 0;
         }
23
24
         void init(const vector<i64> &v) { for (auto x:v) insert(x); }
25
26
         bool check(i64 t)
27
28
             for (int i=L;i>=0;i--)
29
                  if (t&(1ll<<i))
30
                      if (!a[i]) return 0;
31
                      else t^=a[i];
32
33
             return 1;
34
         }
35
36
         i64 QueryMax()
37
38
             i64 res=0;
             for (int i=L;i>=0;i--)
39
40
                 res=max(res,res^a[i]);
41
             return res;
         }
42
43
         i64 QueryMin()
44
45
         {
46
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
                 if (a[i]) return a[i];
47
48
             return 0;
         }
49
50
         i64 QueryKth(int k)
51
52
53
             i64 res=0;
             int cnt=0;
54
             array<i64,L+1> tmp{};
55
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
56
57
             {
                  for (int j=i-1;j>=0;j--)
58
                      if (a[i]&(1ll<<j)) a[i]^=a[j];</pre>
59
                  if (a[i]) tmp[cnt++]=a[i];
60
61
             if (k>=(1ll<<cnt)) return -1;</pre>
62
63
             for (int i=0;i<cnt;i++)</pre>
                  if (k&(1ll<<i)) res^=tmp[i];
64
             return res;
         }
66
67
    };
    Set Xor-Min
    维护一个集合 S,可以求 \min_{y \in S} (x \oplus y)。
1
    struct SetXorMin
2
    {
         static constexpr int L=30;
3
         int tot=0;
         vector<array<int,2>> c;
5
         vector<int> s;
         set<i64> in;
         SetXorMin() {}
         SetXorMin(int n)
10
11
             c.resize((n+1)*(L+1));
12
13
             s.resize((n+1)*(L+1));
         }
14
15
         void insert(i64 x)
```

```
{
17
18
             if (in.count(x))
19
                  return;
             in.insert(x);
20
             int p=0;
             for (int i=L;i>=0;i--)
22
23
                  bool o=x>>i&1;
24
25
                  if (!c[p][o])
26
                      c[p][o]=++tot;
                  s[p=c[p][o]]++;
27
             }
28
         }
29
30
         void erase(i64 x)
31
32
33
             if (!in.count(x))
                  return;
34
35
             in.erase(x);
             int p=0;
36
             for (int i=L;i>=0;i--)
37
38
39
                  bool o=x>>i&1;
                  s[p=c[p][o]]--;
             }
41
42
         }
43
         i64 QueryXorMin(i64 x)
44
45
             int p=0;
46
47
             i64 r=0;
             for (int i=L;i>=0;i--)
48
49
50
                  bool o=x>>i&1;
                  if (s[c[p][o]])
51
52
                      p=c[p][o];
                  else
53
54
                  {
                      p=c[p][o^1];
55
                      r|=1ll<<i;
56
                  }
57
             }
58
             return r;
59
60
         }
    };
61
    min-plus 卷积
    \mathcal{O}(n \log n), 但要求 b 是凸的。
    template <class T>
    vector<T> min_plus_convolution(const vector<T> &a,const vector<T> &b)
2
    {
         int n=a.size(),m=b.size();
4
         vector<T> c(n+m-1);
         function<void(int,int,int,int)> solve=[&](int l,int r,int ql,int qr)
             if (l>r) return;
             int mid=(l+r)>>1;
             while (ql+m<=l) ++ql;</pre>
11
             while (qr>r) --qr;
12
             int qmid=-1;
13
             c[mid]=inf;
14
             for (int i=ql;i<=qr;i++)</pre>
15
16
17
                  if (a[i]+b[mid-i]-i<c[mid])</pre>
18
                      c[mid] = a[i] + b[mid-i];
19
20
                      qmid=i;
                  }
21
```

```
else if (mid-i>=0&&mid-i<m) qmid=i;</pre>
22
23
            solve(l,mid-1,ql,mid);
24
            solve(mid+1,r,qmid,qr);
25
27
28
        solve(0,n+m-2,0,n-1);
        return c;
29
30
    模意义分数还原
    分别是求:分子不大于 A 时分子最大的分数;分子分母最大值最小的分数。
    pair<int,int> restore(int q,int A)
2
        int x=q,y=P,a=1,b=0;
        while (x>A)
            swap(x,y);
            swap(a,b);
            a^{-=}x/y*b;
            x%=y;
10
        return make_pair(x,a);
11
12
    }
13
    pair<int,int> restore(int x)
14
15
16
        vector<int> a;
17
        int p=P;
        Z inv=Z(x).inv();
18
19
        while (x)
20
        {
            a.push_back(x);
21
22
            swap(x,p);
23
            x%=p;
24
        pair<int, int> res{P,P};
25
26
        for (auto ca:a)
27
            int cb=(Z(ca)*inv).x;
28
29
            ca=min(ca,P-ca);
            cb=min(cb,P-cb);
30
31
            if (max(res.first,res.second)>max(ca,cb))
                res={ca,cb};
32
        }
33
34
        return res;
    }
35
    Exgcd
    可以证明 |x| \leq b, |y| \leq a。
    void exgcd(i64 a,i64 b,i64 &x,i64 &y)
    {
2
        if (!b)
        {
            x=1; y=0;
            return;
        }
        exgcd(b,a%b,x,y);
        swap(x,y);
        y=a/b*x;
        return;
11
```

12 }

#### 一次函数下取整区间和

```
求 \sum_{i=0}^{n} \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor.
    其实是类欧,时间复杂度为\mathcal{O}(\log n)。
    //求 sum_{i=0}^{n} floor(a*i+b/c).
    i64 floorSum(i64 a,i64 b,i64 c,i64 n)
         i64 res=0;
         if (a>=c)
             res+=n*(n+1)*(a/c)/2;
             a%=c;
         if (b>=c)
10
11
             res+=(n+1)*(b/c);
12
             b%=c;
13
14
         i64 m=(a*n+b)/c;
15
16
         if (m==0) return res;
         res+=n*m-floorSum(c,c-b-1,a,m-1);
17
         return res;
18
19
```

#### 二元一次不定方程

给定不定方程 ax + by = c。

若该方程无整数解,输出-1。

若该方程有整数解,且有正整数解,则输出其**正整数**解的数量,所有**正整数**解中x的最小值,所有**正整数**解中y的最小值,所有**正整数**解中y的最大值。

若方程有整数解,但没有正整数解,输出所有**整数解**中x的最小正整数值,y的最小正整数值。

```
void exgcd(i64 a,i64 b,i64 &x,i64 &y)
    {
2
        if (!b)
3
             x=1; y=0;
             return;
        exgcd(b,a%b,x,y);
        swap(x,y);
        y=a/b*x;
10
11
        return;
    }
12
13
    i64 ceilDiv(i64 n,i64 m)
14
15
         if (n>=0) return (n+m-1)/m;
16
        else return n/m;
17
18
    }
19
    i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
20
21
        if (n>=0) return n/m;
22
        else return (n-m+1)/m;
23
    }
24
25
    void R()
26
27
        i64 a,b,c,x,y,t;
28
        cin>>a>>b>>c;
29
        t=__gcd(a,b);
        if (c%t)
31
32
             cout<<"-1\n";
33
             return;
34
```

```
35
36
        exgcd(a,b,x,y);
37
        x*=c/t,y*=c/t;
        i64 l=ceilDiv(1ll-x,b/t),r=floorDiv(y-1ll,a/t);
38
        if (l>r) cout<<x+l*b/t<<' '<<y-r*a/t<<'\n';</pre>
39
        else cout<<r-l+1ll<<' '<<x+l*b/t<<' '<<y-r*a/t<<' '<<x+r*b/t<<' '<<y-l*a/t<<'\n';</pre>
40
41
        return;
    }
42
    行列式求值
    时间复杂度为 \mathcal{O}(n^3)。
    Z det(vector<vector<Z>> a)
2
    {
        int n=a.size(),fl=1;
3
        Z res=1;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             for (int j=i+1;j<n;j++)</pre>
             {
                 while (a[i][i].x)
10
                 {
                      int d=a[j][i].x/a[i][i].x;
11
                      for (int k=i;k<n;k++)</pre>
12
13
                         a[j][k]-=a[i][k]*d;
                      swap(a[i],a[j]);
14
                      fl=-fl;
15
17
                 swap(a[i],a[j]);
18
                 fl=-fl;
             }
19
20
        for (int i=0;i<n;i++) res*=a[i][i];</pre>
21
        res*=fl;
22
23
        return res;
    }
24
    高斯消元法
    返回-1代表无解,其余情况返回自由元数。
    using Real=long double;
    constexpr Real eps=1e-8;
2
    int Gauss(vector<vector<Real>> a,vector<Real> &x)
4
    {
        int n=a.size(),i=0,j=0;
        for (;i<n&&j<n;i++,j++)</pre>
             int mx=i;
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
10
11
                 if (abs(a[k][j])>abs(a[mx][j]))
                      mx=k;
12
13
             if (mx!=i) swap(a[mx],a[i]);
             if (fabs(a[i][j]) < eps)</pre>
14
15
             {
                 i--;
16
                 continue;
17
18
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
19
                 if (fabs(a[k][j])>eps)
                 {
21
22
                      Real t=a[k][j]/a[i][j];
23
                      for (int l=j;l<=n;l++)</pre>
                          a[k][l]-=a[i][l]*t;
24
                      a[k][j]=0;
                 }
26
27
        for (int k=i;k<n;k++)</pre>
28
```

```
if (fabs(a[k][j])>eps)
29
30
                 return -1;//No solution
        if (i<n) return n-i;//number of free elements
31
        for (int k=n-1;k>=0;k--)
32
33
             for (int l=k+1;l<n;l++)</pre>
34
35
                 a[k][n]-=a[k][l]*x[l];
            x[k]=a[k][n]/a[k][k];
36
37
        return 0;//Only one solution
38
39
    枚举二进制下有 k 个 1 的数
   for (int s=(1<<k)-1,t;s<1<<n;t=s+(s&-s),s=(s&-t)>>__lg(s&-s)+1|t)
    康托展开
   n \leq 20 时使用,时间复杂度为 \mathcal{O}(n^2)。
    //记得预处理前 20 位阶乘
    i64 fac[21]={1};
   i64 cantor(vector<int> p,int n)
        vector<int> a(n);
        i64 res=1;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
            for (int j=i+1;j<n;j++)</pre>
10
                if (p[j]<p[i])
                     a[i]++;
11
        for (int i=0;i<n-1;i++)</pre>
12
           res+=a[i]*fac[n-i-1];
13
        return res;
   }
15
16
17
    vector<int> decantor(i64 x,int n)
18
   {
        vector<int> rest(n),a(n),p(n);
20
21
        iota(rest.begin(),rest.end(),1);
22
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
23
24
            a[i]=x/fac[n-i-1];
            x%=fac[n-i-1];
25
26
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
27
28
29
            p[i]=rest[a[i]];
            rest.erase(lower_bound(rest.begin(),rest.end(),p[i]));
30
31
32
        return p;
    n > 20 时使用,时间复杂度为 \mathcal{O}(n \log n)。
   逆康托要求传入 ord -1 = \sum_{i=1}^{n} a_i (n-i)! 的 a_{\circ}
   Z cantor(vector<int> p,int n)
        Z res=1;
3
        vector<int> a(n);
        BIT<int> bit(n+1);
        for (int i=n-1;i>=0;i--)
            a[i]=bit.sum(p[i]);
            bit.add(p[i],1);
10
        for (int i=0;i<n-1;i++)</pre>
11
            res+=Z(a[i])*comb.fac(n-i-1);
12
```

```
return res:
13
14
    }
15
    vector<int> decantor(vector<int> a,int n)
16
17
        int cnt=0;
18
19
        vector<int> p(n);
         __gnu_pbds::tree<pair<int,int>,__gnu_pbds::null_type,
20
         less<pair<int,int>>,__gnu_pbds::rb_tree_tag,
21
22
         __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update> tr;
23
24
         for (int i=1;i<=n;i++)</pre>
             tr.insert({i,cnt++});
25
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
26
27
             p[i]=tr.find_by_order(a[i])->first;
28
             tr.erase(tr.lower_bound({p[i],0}));
29
30
31
        return p;
    }
32
    Lagrange 插值法
    \mathcal{O}(n^2) 还原系数。
1
    vector<Z> Lagrange(const vector<Z> &x,const vector<Z> &y)
2
         int n=x.size();
3
        vector<Z> a(n),b(n+1),c(n+1),f(n);
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
5
             Z t=1;
             for (int j=0;j<n;j++)</pre>
                  if (i!=j)
                      t*=x[i]-x[j];
10
11
             a[i]=y[i]/t;
        }
12
13
        b[0]=1;
14
15
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
16
             for (int j=i+1;j>=1;j--)
17
18
                 b[j]=b[j-1]-b[j]*x[i];
             b[0]*=-x[i];
19
20
21
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
22
23
             if (x[i].x==0)
24
25
             {
26
                  for (int j=0;j<n;j++)</pre>
                      c[j]=b[j+1];
27
             }
28
             else
29
                  Z inv=(-x[i]).inv();
31
32
                  c[0]=b[0]*inv;
33
                  for (int j=1;j<=n;j++)</pre>
                      c[j]=(b[j]-c[j-1])*inv;
34
35
             for (int j=0;j<n;j++)</pre>
36
                  f[j]+=a[i]*c[j];
37
38
        return f;
39
    }
40
```

# 数据结构

#### 并查集(启发式合并+带撤销)

```
struct DSU
    {
2
        int n=0;
        vector<int> fa,siz;
        stack<int> s;
        DSU(int n) { init(n); }
        void init(int n)
             fa.resize(n);
11
             iota(fa.begin(),fa.end(),0);
12
13
             siz.assign(n,1);
            while (!s.empty()) s.pop();
14
        }
15
16
        int get(int x) { return fa[x] == x?x:get(fa[x]); }
18
        void merge(int x,int y)
19
20
             x=get(x),y=get(y);
21
22
            if (x==y) return;
            if (siz[x]<siz[y]) swap(x,y);</pre>
23
             s.push(y),fa[y]=x,siz[x]+=siz[y];
24
25
26
        void undo()
27
28
        {
29
             if (s.empty()) return;
             int y=s.top();
30
31
             s.pop();
             siz[fa[y]]-=siz[y];
32
             fa[y]=y;
33
34
35
        void back(int t=0) { while (s.size()>t) undo(); }
36
37
    };
    带权并查集
    int get(int x)
    {
        if (fa[x]==x) return x;
3
        int rt=get(fa[x]);
        dep[x]+=dep[fa[x]];
        return fa[x]=rt;
    }
    bool merge(int x,int y,Z w)
10
    {
        get(x),get(y);
11
12
        w+=dep[x]-dep[y];
13
        if (fa[x]==fa[y]) return w==0;
14
        x=fa[x],y=fa[y];
        if (siz[x]<siz[y])</pre>
15
16
        {
17
            swap(x,y);
            w=-w;
18
19
        fa[y]=x,siz[x]+=siz[y];
20
        dep[y]=w;
21
        return 1;
22
23
    }
```

#### 带权并查集(非 Abel 群)

```
int get(int u)
2
    {
        if (fa[u]==u) return u;
3
        int rt=get(fa[u]);
4
        dep[u]=dep[fa[u]]*dep[u];
        return fa[u]=rt;
6
7
    }
    bool merge(int u,int v,Matrix w)
10
        int fu=get(u),fv=get(v);
11
12
        w=dep[v]*w*~dep[u];
        if (fu==fv) return w==Matrix();
13
        if (siz[fu]>siz[fv])
14
15
             swap(fu,fv);
16
17
             w = \sim w;
        }
18
        dep[fu]=w,fa[fu]=fv;
        siz[fv]+=siz[fu];
20
        return 1;
21
22
    }
```

#### 倍增并查集

There's an undirected graph G with N vertices and 0 edges, along with a sequence of integers  $x_0, \dots, x_{N-1}$ . Please process Q queries of the following format:

• k a b: Add edge (a+i,b+i) to G for each  $i=0,1,\ldots,k-1$ .

After processing each query, output the remainder when X defined below modulo 998244353:

- Define same (i, j) as 1 if vertices i and j belong to the same connected component in G, and 0 otherwise, for  $0 \le i, j \le N-1$ .
- $\bullet \ \ \mathrm{Define} \ X = \sum_{0 \leq i < j \leq N-1} \mathrm{same}(i,j) x_i x_j.$

```
void R()
1
2
    {
3
        int n,q;
        Z ans=0;
        cin>>n>>q;
        vector<Z> w(n);
        vector<DSU> dsu(__lg(n)+1,DSU(n));
        for (Z &x:w) cin>>x;
        auto merge=[&](auto &self,int i,int u,int v)->void
10
11
             int fu=dsu[i].get(u),fv=dsu[i].get(v);
12
            if (fu==fv) return;
13
             dsu[i].merge(fu,fv);
14
            if (dsu[i].get(fu)==fv) swap(fu,fv);
15
             if (!i)
16
17
                 ans+=w[fu]*w[fv];
18
                 w[fu]+=w[fv];
20
                 return;
21
22
             self(self,i-1,u,v);
            self(self,i-1,u+(1<<i-1),v+(1<<i-1));
23
25
26
        for (int i=0;i<q;i++)</pre>
27
        {
            int k,a,b;
28
            cin>>k>>a>>b;
             for (int j=19;j>=0;j--)
30
                 if (k>>j&1)
31
32
```

```
merge(merge,j,a,b);
33
34
                     a+=1<<j;
                     b+=1<<j;
35
                 }
36
            cout<<ans<<'\n';</pre>
37
        }
38
39
        return;
    }
40
    笛卡尔树
    struct CartesianTree
1
2
    {
        vector<int> ls,rs;
3
        CartesianTree(){}
        template<class T>
        CartesianTree(vector<T> &a) { init(a); }
        template<class T>
10
11
        void init(vector<T> &a)
12
        {
            int n=a.size(),top=0;
13
            vector<int> stk(n);
14
            ls.assign(n,-1);
15
            rs.assign(n,-1);
            for (int i=1;i<n;i++)</pre>
17
18
            {
                 int k=top;
19
                 while (k>=0&&a[stk[k]]>a[i])
20
21
                    k--;
                 if (k>=0) rs[stk[k]]=i;
22
                 if (k<top) ls[i]=stk[k+1];</pre>
24
                 stk[++k]=i;
25
                 top=k;
26
            }
        }
27
28
    };
    半群 deque
    维护一个半群的 deque, 支持前后增删及求和。
    template <class T>
2
    struct SWAG
    {
3
        vector<T> l,sl,r,sr;
        void push_front(const T &o)
            sl.push_back(sl.empty()?o:o+sl.back());
             l.push_back(o);
        }
10
11
        void push_back(const T &o)
12
13
            sr.push_back(sr.empty()?o:sr.back()+o);
            r.push_back(o);
15
        }
16
17
        void pop_front()
18
            if (!l.empty())
20
21
            {
                 l.pop_back();
22
                 sl.pop_back();
23
                 return;
25
            int n=r.size(),m;
```

```
if (m=n-1>>1)
27
28
                  l.resize(m);
29
                  sl.resize(m);
30
                  for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
                       l[m-i]=r[i];
32
33
                  sl[0]=l[0];
                  for (int i=1;i<m;i++)</pre>
34
                       sl[i]=l[i]+sl[i-1];
35
              for (int i=m+1;i<n;i++)</pre>
37
38
                  r[i-(m+1)]=r[i];
39
              m=n-(m+1);
             r.resize(m);
40
41
              sr.resize(m);
              if (m)
42
43
              {
                  sr[0]=r[0];
44
45
                  for (int i=1;i<m;i++)</pre>
                       sr[i]=sr[i-1]+r[i];
46
             }
47
         }
48
49
         void pop_back()
51
52
              if (!r.empty())
53
                  r.pop_back();
54
                  sr.pop_back();
             }
56
57
              else
58
              {
59
                  int n=l.size(),m;
                  if (m=n-1>>1)
                  {
61
62
                       r.resize(m);
                       sr.resize(m);
63
                       for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
64
                           r[m-i]=l[i];
65
                       sr[0]=r[0];
66
                       for (int i=1;i<m;i++)</pre>
67
                           sr[i]=sr[i-1]+r[i];
68
69
70
                  for (int i=m+1;i<n;i++)</pre>
                       l[i-(m+1)]=l[i];
71
72
                  m=n-(m+1);
                  l.resize(m);
73
                  sl.resize(m);
                  if (m)
75
76
                  {
                       sl[0]=l[0];
77
                       for (int i=1;i<m;i++)</pre>
78
                           sl[i]=l[i]+sl[i-1];
                  }
80
81
             }
         }
82
83
         T ask()
84
85
86
              assert(l.size()||r.size());
87
              if (l.size()&&r.size())
88
                  return sl.back()+sr.back();
89
              return l.size()?sl.back():sr.back();
90
91
    };
92
93
    struct Info
94
    {
95
         Z k,b;
         Info operator + (const Info &o) const
97
```

```
98
         {
99
             return {k*o.k,b*o.k+o.b};
100
    };
101
    Z operator + (const Z &x,const Info &o)
103
104
         return o.k*x+o.b:
105
    }
106
     区间众数
    template <class T>
    struct Mode
2
     {
         int n.ksz.m:
         vector<T> b;
5
         vector<vector<int>> pos,f;
         vector<int> a,blk,id,l;
         Mode(const vector<T> &c):n(c.size()),ksz(max<int>(1,sqrt(n))),
             m((n+ksz-1)/ksz),b(c),pos(n),f(m,vector<int>(m)),a(n),blk(n),id(n),l(m+1)
10
11
             sort(b.begin(),b.end());
12
13
             b.erase(unique(b.begin(),b.end()),b.end());
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
14
15
                  a[i]=lower_bound(b.begin(),b.end(),c[i])-b.begin();
16
17
                  id[i]=pos[a[i]].size();
18
                  pos[a[i]].push_back(i);
19
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
                  blk[i]=i/ksz;
21
             for (int i=0;i<=m;i++)</pre>
23
                  l[i]=min(i*ksz,n);
24
25
             vector<int> cnt(b.size());
             for (int i=0;i<m;i++)</pre>
26
27
             {
                  cnt.assign(b.size(),0);
28
29
                  pair<int,int> cur={0,0};
30
                  for (int j=i;j<m;j++)</pre>
31
                      for (int k=l[j];k<l[j+1];k++)</pre>
32
33
                           cur=max(cur,{++cnt[a[k]],a[k]});
                      f[i][j]=cur.second;
34
                  }
35
             }
36
37
38
         pair<T,int> ask(int L,int R)
39
40
             int val=blk[L]==blk[R-1]?0:f[blk[L]+1][blk[R-1]-1],i;
41
42
             int cnt=lower_bound(pos[val].begin(),pos[val].end(),R)-
                      lower_bound(pos[val].begin(),pos[val].end(),L);
43
44
             for (int i=min(R,l[blk[L]+1])-1;i>=L;i--)
45
             {
                  auto &v=pos[a[i]];
46
47
                  while (id[i]+cnt<v.size()&&v[id[i]+cnt]<R)</pre>
                      cnt++,val=a[i];
48
49
                  if (a[i]>val&&id[i]+cnt-1<v.size()&&v[id[i]+cnt-1]<R)</pre>
                      val=a[i];
50
             for (int i=max(L,l[blk[R-1]]);i<R;i++)</pre>
52
53
             {
54
                  auto &v=pos[a[i]];
                  while (id[i]>=cnt&&v[id[i]-cnt]>=L)
55
                      cnt++,val=a[i];
                  if (a[i]>val&&id[i]>=cnt-1&&v[id[i]-cnt+1]>=L)
57
58
                      val=a[i];
             }
```

```
return {b[val],cnt};
61
        }
    };
62
    状压 RMQ
    template <class T,class Cmp=less<T>>
1
    struct RMQ
3
    {
        const Cmp cmp=Cmp();
        static constexpr unsigned B=64;
5
        using u64=unsigned long long;
        int n;
        vector<vector<T>> a;
        vector<T> pre,suf,ini;
10
        vector<u64> stk;
11
12
        RMQ() {}
        RMQ(const vector<T> &v) { init(v); }
13
14
        void init(const vector<T> &v)
15
16
17
             n=v.size();
             pre=suf=ini=v;
18
19
             stk.resize(n);
             if (!n) return;
20
21
             const int M=(n-1)/B+1;
             const int lg=__lg(M);
22
             a.assign(lg+1,vector<T>(M));
23
24
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
25
             {
26
                 a[0][i]=v[i*B];
                 for (int j=1;j<B&&i*B+j<n;j++)</pre>
27
                      a[0][i]=min(a[0][i],v[i*B+j],cmp);
29
             for (int i=1;i<n;i++)</pre>
30
31
                 if (i%B) pre[i]=min(pre[i],pre[i-1],cmp);
             for (int i=n-2;i>=0;i--)
32
33
                 if (i%B!=B-1) suf[i]=min(suf[i],suf[i+1],cmp);
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
34
35
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=M;i++)</pre>
                      a[j+1][i]=min(a[j][i],a[j][i+(1<<j)],cmp);
36
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
37
             {
                 const int l=i*B;
39
                 const int r=min(1U*n,l+B);
40
                 u64 s=0;
41
                 for (int j=l;j<r;j++)</pre>
42
43
                      while (s\&\&cmp(v[j],v[\__lg(s)+l])) s^=1ULL<<\__lg(s);
44
                      s = 1ULL << (j-1);
45
46
                      stk[j]=s;
                 }
47
             }
48
        }
49
50
        //查询区间 [l,r) 的 RMQ
51
        T operator()(int l,int r)
52
53
54
             if (l/B!=(r-1)/B)
55
56
                 T ans=min(suf[l],pre[r-1],cmp);
                 l=1/B+1,r=r/B;
                 if (l<r)
58
59
                 {
60
                      int k=__lg(r-l);
                      ans=min({ans,a[k][l],a[k][r-(1<<k)]},cmp);
61
                 }
62
                 return ans;
63
             }
64
65
             else
```

```
{
67
                 int x=B*(1/B);
                 return ini[__builtin_ctzll(stk[r-1]>>(l-x))+l];
68
69
    };
71
    ST 表
    template <class T>
    struct ST
2
3
    {
4
        int n;
        vector<vector<T>> a;
5
        ST() {}
        ST(const vector<T> &v) { init(v); }
8
        void init(const vector<T> &v)
10
11
            n=v.size();
12
13
             if (!n) return;
             const int lg=__lg(n);
14
             a.assign(lg+1,vector<T>(n));
15
             a[0]=v;
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
17
18
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=n;i++)</pre>
                     a[j+1][i]=__gcd(a[j][i],a[j][i+(1<<j)]);
19
        }
20
21
        T operator()(int l,int r)
22
23
             int k=__lg(r-l);
24
             return __gcd(a[k][l],a[k][r-(1<<k)]);</pre>
26
    };
27
    树状数组
    template <class T>
    struct BIT
2
3
        int n;
        vector<T> a;
        BIT(int n_=0) { init(n_); }
        void init(int n_)
10
        {
11
             n=n_;
            a.assign(n,T{});
12
13
14
15
        void add(int x,const T &v)
16
             for (int i=x+1;i<=n;i+=i&-i)</pre>
17
18
                 a[i-1]=a[i-1]+v;
        }
19
        //查询区间 [0,x)
21
22
        T sum(int x)
23
            T ans{};
24
             for (int i=x;i>0;i-=i&-i)
                 ans=ans+a[i-1];
26
27
             return ans;
        }
28
29
        //查询区间 [l,r)
        T rangeSum(int l,int r) { return sum(r)-sum(l); }
31
```

```
32
33
        int select(const T &k)
34
             int x=0;
35
             T cur{};
             for (int i=1<<__lg(n);i;i>>=1)
37
38
                 if (x+i<=n&&cur+a[x+i-1]<=k)</pre>
39
40
                 {
41
                      x+=i;
                      cur=cur+a[x-1];
42
43
             }
44
             return x;
45
46
    };
47
    线段树
    template <class Info,class Tag>
    struct SGT
2
3
    {
4
        int n;
        vector<Info> info;
5
        vector<Tag> tag;
        SGT():n(0) {}
        SGT(int n_,Info v_=Info()) { init(n_,v_); }
10
11
        template <class T>
        SGT(vector<T> init_) { init(init_); }
12
13
        void init(int n_,Info v_=Info()) { init(vector(n_,v_)); }
14
15
        template <class T>
16
        void init(vector<T> init_)
17
18
             n=init_.size();
19
20
             info.assign(4<<__lg(n),Info());</pre>
             tag.assign(4<<__lg(n),Tag());</pre>
21
22
             function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
23
                 if (r-l==1)
24
25
                      info[p]=init_[l];
26
27
                      return;
28
                 int m=(l+r)>>1;
29
30
                 build(p<<1,1,m);
                 build(p<<1|1,m,r);
31
                 pushup(p);
32
33
             };
             build(1,0,n);
34
        }
35
36
37
        void pushup(int p) { info[p]=info[p<<1]+info[p<<1|1]; }</pre>
38
        void apply(int p,const Tag &v)
39
40
        {
             info[p].apply(v);
41
42
             tag[p].apply(v);
        }
43
        void pushdown(int p)
45
46
        {
47
             apply(p<<1,tag[p]);
             apply(p<<1|1,tag[p]);
48
49
             tag[p]=Tag();
        }
50
51
        void modify(int p,int l,int r,int x,const Info &v)
52
```

```
53
54
             if (r-l==1)
55
56
                  info[p]=v;
57
                  return;
58
             int m=(l+r)>>1;
59
             pushdown(p):
60
             if (x<m) modify(p<<1,1,m,x,v);
61
62
             else modify(p<<1|1,m,r,x,v);
             pushup(p);
63
64
65
         //O(log n) 单点修改
66
         void modify(int p,const Info &v) { modify(1,0,n,p,v); }
67
68
         Info rangeQuery(int p,int l,int r,int x,int y)
70
71
             if (l>=y||r<=x) return Info();</pre>
             if (l>=x\&\&r<=y) return info[p];
72
              int m=(l+r)>>1;
73
74
             pushdown(p);
75
             return rangeQuery(p<<1,l,m,x,y)+rangeQuery(p<<1|1,m,r,x,y);</pre>
         }
77
78
         //O(log n) 区间查询 [l,r)
         Info rangeQuery(int l,int r) { rangeQuery(1,0,n,l,r); }
79
80
81
         void rangeApply(int p,int l,int r,int x,int y,const Tag &v)
82
         {
              if (l>=y||r<=x) return;
83
             if (l>=x&&r<=y)
84
85
             {
                  apply(p,v);
                  return;
87
88
             int m=(l+r)>>1;
89
             pushdown(p);
90
91
             rangeApply(p<<1,l,m,x,y,v);</pre>
             rangeApply(p<<1|1,m,r,x,y,v);</pre>
92
93
             pushup(p);
         }
94
95
96
         //O(log n) 区间操作 [l,r)
         void rangeApply(int l,int r,const Tag &v) { rangeApply(1,0,n,l,r,v); }
97
98
         //O(\log n) 区间 [l,r) 内查找第一个合法位置
99
100
         template <class F>
         int findFirst(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
101
102
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
103
             if (r-l==1) return l;
104
             int m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
106
              int res=findFirst(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
107
             if (res==-1) res=findFirst(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
108
             return res;
109
110
111
         template <class F>
112
         int findFirst(int l,int r,F pred) { return findFirst(1,0,n,l,r,pred); }
113
114
115
         template <class F>
         int findLast(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
116
117
             if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
118
             if (r-l==1) return l;
119
             int m=(l+r)>>1;
120
             pushdown(p);
121
              int res=findLast(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
122
             if (res==-1) res=findLast(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
123
```

```
return res:
124
125
         }
126
         template <class F>
127
         int findLast(int l,int r,F pred) { return findLast(1,0,n,l,r,pred); }
128
    };
129
130
     //这里默认乘法优先 (x*a+b)*c+d=x*(a*c)+(b*c+d)
131
    struct Tag
132
133
         i64 a=1,b=0;
134
135
         void apply(Tag t)
136
             a*=t.a;
137
             b=b*t.a+t.b;
138
139
140
    };
141
142
    struct Info
143
    {
         i64 x=0,l=0,r=0;
144
145
         void apply(Tag t)
146
147
             int len=r-l+1;
             x=x*t.a+len*t.b;
148
149
150
    };
151
152
    Info operator + (Info a,Info b)
153
    {
         return {a.x+b.x,min(a.l,b.l),max(a.r,b.r)};
154
    }
155
    线段树 (动态开点)
     注意根据数据范围调整值域和树高, findFirst(), findLast()尚未测试。
    template <class Info,class Tag>
    struct DynSGT
 2
 3
     {
         static constexpr int DEP=30;
         static constexpr i64 V=1e9+7;
         struct Node
             Info info;
             Tag tag;
             int ls,rs;
10
11
         };
12
         vector<Node> t;
13
14
         DynSGT() { t.assign(2,Node()); }
15
16
         int newNode()
17
18
             t.emplace_back();
19
20
             return t.size()-1;
21
         }
22
         void pushup(int p) { t[p].info=t[t[p].ls].info+t[t[p].rs].info; }
23
24
         void apply(int p,const Tag &v)
25
26
         {
             t[p].info.apply(v);
27
28
             t[p].tag.apply(v);
         }
29
30
         void pushdown(int p)
31
32
         {
33
             if (!t[p].ls) t[p].ls=newNode();
             if (!t[p].rs) t[p].rs=newNode();
34
```

```
apply(t[p].ls,t[p].tag);
35
             apply(t[p].rs,t[p].tag);
36
37
             t[p].tag=Tag();
38
         }
39
         void modify(int p,i64 l,i64 r,i64 x,const Info &v)
40
41
             if (r-l==1)
42
43
             {
44
                  t[p].info=v;
45
                  return:
             }
47
             i64 m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
48
             \textbf{if} \ (x \le m) \ modify(t[p].ls,l,m,x,v);\\
49
             else modify(t[p].rs,m,r,x,v);
50
51
             pushup(p);
52
53
         void modify(i64 p,const Info &v) { modify(1,-V,V,p,v); }
54
55
         Info rangeQuery(int p,i64 l,i64 r,i64 x,i64 y)
56
57
             if (l>=y||r<=x) return Info();</pre>
             if (l>=x&&r<=y) return t[p].info;</pre>
59
             i64 m=(l+r)>>1;
60
61
             pushdown(p);
             return rangeQuery(t[p].ls,l,m,x,y)+rangeQuery(t[p].rs,m,r,x,y);
62
63
         }
64
         Info rangeQuery(i64 l,i64 r) { return rangeQuery(1,-V,V,l,r); }
65
66
         void rangeApply(int p,i64 l,i64 r,i64 x,i64 y,const Tag &v)
67
68
             if (l>=y||r<=x) return;
69
             if (l>=x&&r<=y)
70
71
             {
                  apply(p,v);
72
73
                  return;
74
75
             i64 m=(l+r)>>1;
76
             pushdown(p);
             rangeApply(t[p].ls,l,m,x,y,v);
77
78
             rangeApply(t[p].rs,m,r,x,y,v);
             pushup(p);
79
80
         }
81
82
         void rangeApply(i64 l,i64 r,const Tag &v) { rangeApply(1,-V,V,l,r,v); }
83
84
         template <class F>
         i64 findFirst(int p,i64 l,i64 r,i64 x,i64 y,F pred)
85
86
             if (l>=y||r<=x||!pred(t[p].info)) return -1;</pre>
             i64 m=(l+r)>>1;
88
89
             pushdown(p);
             i64 res=findFirst(t[p].ls,l,m,x,y,pred);
90
             if (res==-1) res=findFirst(t[p].rs,m,r,x,y,pred);
91
92
             return res;
93
         }
94
95
         template <class F>
         i64 findFirst(i64 l,i64 r,F pred) { return findFirst(1,-V,V,l,r,pred); }
96
97
         template <class F>
98
99
         i64 findLast(int p,i64 l,i64 r,i64 x,i64 y,F pred)
100
             if (l>=y||r<=x||!pred(t[p].info)) return -1;</pre>
101
102
             i64 m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
103
             i64 res=findLast(t[p].rs,m,r,x,y,pred);
             if (res==-1) res=findLast(t[p].ls,l,m,x,y,pred);
105
```

```
return res;
106
107
108
         template <class F>
109
         i64 findLast(i64 l,i64 r,F pred) { return findLast(1,-V,V,l,r,pred); }
    };
111
112
     struct Tag
113
114
         i64 a=1,b=0;
115
         void apply(Tag t)
116
117
              a*=t.a;
118
              b=b*t.a+t.b;
119
120
    };
121
122
     struct Info
123
124
         i64 x=0,len=0;
125
         void apply(Tag t)
126
127
              x=x*t.a+len*t.b;
128
129
    };
130
131
    Info operator + (Info a,Info b)
132
133
134
         return {a.x+b.x,a.len+b.len};
    }
135
     李超树
     constexpr i64 inf=9e18;
     template <class Info>
 3
     struct SGT
 5
         int cnt=0;
         vector<Info> a;
         vector<int> ls,rs;
         i64 z,y,L,R;
10
11
         SGT(int n,i64 l,i64 r)
12
13
              int N=(n+7)*64;
              a.resize(N);
14
              ls.resize(N);
15
              rs.resize(N);
             L=l,R=r,cnt=1;
17
18
             a[1]={0,inf};
         }
19
20
     private:
21
         void insert(int &p,i64 l,i64 r,Info v)
22
23
              if (!p)
24
25
              {
26
                  p=++cnt;
                  a[p]={0,inf};
27
28
29
              i64 m=(l+r)>>1;
              if (z<=l&&r<=y)
31
                  if (a[p].y(m)>v.y(m)) swap(a[p],v);
32
33
                  if (a[p].y(l)>v.y(l)) insert(ls[p],l,m,v);
                  else if (a[p].y(r)>v.y(r)) insert(rs[p],m+1,r,v);
34
35
36
37
              if (z<=m) insert(ls[p],l,m,v);</pre>
             if (y>m) insert(rs[p],m+1,r,v);
38
```

```
39
40
    public:
        void insert(i64 l,i64 r,const Info &v)
41
42
43
             z=l,y=r;
             int p=1;
44
45
             insert(p,L,R,v);
        }
46
47
        i64 QueryMin(i64 p)
48
49
50
             i64 res=a[1].y(p),l=L,r=R,x=1;
             while (l<r)</pre>
51
52
                 i64 m=(l+r)>>1;
53
                 if (p<=m)
54
55
                      x=ls[x],r=m;
56
                 else
                      x=rs[x],l=m+1;
                 if (!x) return res;
58
59
                 res=min(res,a[x].y(p));
60
61
             return res;
    };
63
64
    struct Info
65
66
    {
67
        i64 k,b;
68
         i64 y(const i64 &x) const { return k*x+b; }
69
    };
70
    区间第 K 小(主席树)
    constexpr int inf=1e9+7;
1
    struct PSGT
3
        int cnt=0;
        vector<int> a,ls,rs;
        PSGT(int n)
             int N=(n<<6)+7;</pre>
10
             a.resize(N);
11
12
             ls.resize(N);
             rs.resize(N);
13
14
15
         int modify(int &p1,int &p2,int l,int r,const int &v)
16
17
             if (!p1) p1=++cnt;
18
19
             p2=++cnt;
             a[p2]=a[p1]+1;
20
21
             ls[p2]=ls[p1];
             rs[p2]=rs[p1];
22
             if (r-l==1) return p2;
23
24
             int m=(l+r)>>1;
             if (v<m) modify(ls[p1],ls[p2],l,m,v);</pre>
25
             else modify(rs[p1],rs[p2],m,r,v);
27
             return p2;
        }
29
        int modify(int &p1,int &p2,const int &v)
30
31
             return modify(p1,p2,-inf,inf,v);
32
33
        }
34
         int findKth(int &p1,int &p2,int l,int r,const int &k)
35
        {
```

```
if (!p1) p1=++cnt;
37
38
             int res=a[ls[p2]]-a[ls[p1]];
            if (r-l==1) return l;
39
             int m=(l+r)>>1;
40
41
             if (k<=res) return findKth(ls[p1],ls[p2],l,m,k);</pre>
             else return findKth(rs[p1],rs[p2],m,r,k-res);
42
43
44
        int findKth(int &p1,int &p2,const int &k)
45
46
            return findKth(p1,p2,-inf,inf,k);
47
48
    };
49
    线段树分裂
    constexpr int inf=1e6;
1
    struct SGT_Set
3
        int cnt=0;
5
        vector<i64> a;
        vector<int> ls,rs,rt;
        SGT_Set(int n,int q)
10
11
             cnt=n;
            rt.resize(n);
12
             iota(rt.begin(),rt.end(),1);
13
14
             int N=(q<<4)+n+7;
15
             a.resize(N);
            ls.resize(N);
17
             rs.resize(N);
19
20
21
    private:
22
23
        void modify(int &p,int l,int r,const int &v,const i64 &k)
24
25
             if (!p) p=++cnt;
26
             a[p]+=k;
            if (r-l==1) return;
27
             int m=(l+r)>>1;
            if (v<m) modify(ls[p],l,m,v,k);</pre>
29
             else modify(rs[p],m,r,v,k);
30
31
             return;
        }
32
33
        i64 count(int p,int l,int r,int x,int y)
34
35
36
             if (l>=y||r<=x) return 0;
             if (l>=x&&r<=y) return a[p];</pre>
37
38
             int m=(l+r)>>1;
            return count(ls[p],l,m,x,y)+count(rs[p],m,r,x,y);
39
40
41
        int findKth(int p,int l,int r,const i64 &k)
42
43
             if (!p) return inf+1;
44
45
             if (r-l==1) return l;
            int m=(l+r)>>1;
46
            if (k<=a[ls[p]]) return findKth(ls[p],l,m,k);</pre>
             else return findKth(rs[p],m,r,k-a[ls[p]]);
48
        }
49
50
        //p1->p2
51
        void _merge(int &p1,int &p2)
52
53
54
             if (!p1||!p2)
55
             {
```

```
p2+=p1;
56
57
                  return;
              }
58
              a[p2]+=a[p1];
59
              _merge(ls[p1],ls[p2]);
              _merge(rs[p1],rs[p2]);
61
62
63
         //p1 < -[1,k],[k+1,a[p1]] - > p2
64
65
         void _split(int &p1,int &p2,const i64 &k)
66
67
              if (!p1) return;
              p2=++cnt;
68
              i64 res=a[ls[p1]];
69
              if (k>res) _split(rs[p1],rs[p2],k-res);
70
              else swap(rs[p1],rs[p2]);
71
72
              if (k<res) _split(ls[p1],ls[p2],k);</pre>
              a[p2]=a[p1]-k;
73
74
              a[p1]=k;
         }
75
76
     public:
78
79
         void modify(int p,const int &v,const i64 &k)
80
         {
81
              modify(rt[p],-inf,inf+1,v,k);
         }
82
83
84
         i64 count(int p,int l,int r)
85
         {
              return count(rt[p],-inf,inf+1,l,r);
86
         }
87
88
89
         int findKth(int p,const int &k)
90
         {
91
              return findKth(rt[p],-inf,inf+1,k);
         }
92
93
         void merge(int p1,int p2)
94
95
         {
              _merge(rt[p1],rt[p2]);
         }
97
98
99
         void split(int p1,int p2,const i64 &k)
         {
100
101
              _split(rt[p1],rt[p2],k);
         }
102
103
         vector<int> show(int p)
104
105
              vector<int> res;
107
              auto dfs=[&](auto &self,int p,int l,int r)->void
109
              {
                  if (!p) return;
110
                  if (r-l==1)
111
                  {
112
                       for (int i=0;i<a[p];i++)</pre>
113
114
                           res.push_back(l);
                       return;
115
                  }
116
                  int m=(l+r)>>1;
117
118
                  self(self,ls[p],l,m);
                  self(self,rs[p],m,r);
119
120
121
122
              dfs(dfs,rt[p],-inf,inf);
123
              return res;
         }
124
125
    };
```

# Splay

```
template <class Info,class Tag>
2
    struct Splay
    {
    #define _rev
         struct Node
         {
             Node *c[2],*f;
             int siz;
             Info s,v;
             Tag t;
11
12
             Node():c{},f(0),siz(1),s(),v(),t() {}
             Node(Info x):c\{\},f(0),siz(1),s(x),v(x),t() \{\}
13
14
15
             void operator += (const Tag &o)
16
             {
17
                  s+=o,v+=o,t+=o;
    #ifdef _rev
18
                  if (o.rev) swap(c[0],c[1]);
    #endif
20
21
             }
22
             void pushup()
23
             {
24
                  if (c[0])
25
                      s=c[0]->s+v,siz=c[0]->siz+1;
26
                  else s=v,siz=1;
27
                  if (c[1])
28
                      s=s+c[1]->s,siz+=c[1]->siz;
             }
30
31
32
             void pushdown()
33
             {
                  for (auto x:c)
34
                      if (x)
35
36
                           *x+=t;
37
                  t=Tag();
38
             }
39
40
             void zigzag()
41
             {
                  Node *y=f,*z=y->f;
42
                  bool isl=y->c[0]==this;
43
                  if (z) z \rightarrow c[z \rightarrow c[1] == y] = this;
44
                  f=z,y->f=this;
45
                  y->c[isl^1]=c[isl];
46
                  if (c[isl]) c[isl]->f=y;
47
                  c[isl]=y;
49
                  y->pushup();
50
51
             //only used for makeroot
52
53
             void splay(Node *tg)
54
             {
55
                  for (Node *y=f;y!=tg;zigzag(),y=f)
                      if (Node *z=y->f;z!=tg)
56
                           (z->c[1]==y^y->c[1]==this?this:y)->zigzag();
57
58
                  pushup();
             }
59
60
             void clear()
61
62
             {
63
                  for (Node *x:c)
                      if (x)
64
65
                           x->clear();
                  delete this;
66
             }
67
         };
68
69
```

```
Node *rt;
70
71
         int shift;
72
         Splay()
73
74
              rt=new Node;
75
76
              rt->c[1]=new Node;
              rt->c[1]->f=rt;
77
              rt->siz=2;
78
         }
79
80
81
         Splay(vector<Info> &a,int l,int r)
82
              shift=l-1;
83
              rt=new Node;
84
              rt->c[1]=new Node;
85
              rt->c[1]->f=rt;
              if (l<r)</pre>
87
88
              {
                  rt->c[1]->c[0]=build(a,l,r);
89
                  rt->c[1]->c[0]->f=rt->c[1];
90
91
              rt->c[1]->pushup();
92
93
              rt->pushup();
         }
94
95
         Node *build(vector<Info> &a,int l,int r)
96
97
98
              if (l==r) return 0;
              int m=(l+r)>>1;
99
              Node *x=new Node(a[m]);
100
              x->c[0]=build(a,l,m);
101
              x->c[1]=build(a,m+1,r);
102
103
              for (Node *y:x->c)
                  if (y) y->f=x;
104
105
              x->pushup();
              return x;
106
         }
107
108
         void makeroot(Node *u,Node *tg)
109
110
              if (!tg) rt=u;
111
              u->splay();
112
113
         }
114
115
         void findKth(int k,Node *tg)
116
117
              Node *x=rt;
              while (1)
118
              {
119
                  x->pushdown();
120
                  int res=x->c[0]?x->c[0]->siz:0;
121
122
                  if (res+1==k)
                  {
123
                       x->splay(tg);
124
                       if (!tg) rt=x;
125
                       return;
126
127
                  if (res>=k) x=x->c[0];
128
                  else x=x->c[1],k-=res+1;
129
              }
130
         }
131
132
         void split(int l,int r)
133
134
              findKth(l,0);
135
136
              findKth(r+2,rt);
         }
137
138
     #ifdef _rev
139
         void reverse(int l,int r)
140
```

```
141
142
              l-=shift;
              r-=shift+1;
143
              if (l>r) return;
144
145
              split(l,r);
              *(rt->c[1]->c[0])+=Tag(1);
146
147
     #endif
148
149
150
         //insert before pos
         void insert(int pos,Info x)
151
152
              pos-=shift;
153
              split(pos,pos-1);
154
              rt->c[1]->c[0]=new Node(x);
155
              rt->c[1]->c[0]->f=rt->c[1];
156
157
              rt->c[1]->pushup();
              rt->pushup();
158
159
160
         void insert(int pos,vector<Info> &a,int l,int r)
161
162
              pos-=shift;
163
              split(pos,pos-1);
              rt->c[1]->c[0]=build(a,l,r);
165
              rt->c[1]->c[0]->f=rt->c[1];
166
              rt->c[1]->pushup();
167
              rt->pushup();
168
169
         }
170
         void erase(int pos)
171
172
              pos-=shift;
173
174
              split(pos,pos);
              delete rt->c[1]->c[0];
175
              rt->c[1]->c[0]=0;
176
              rt->c[1]->pushup();
177
              rt->pushup();
178
         }
179
180
181
         void erase(int l,int r)
182
              l-=shift,r-=shift+1;
183
184
              if (l>r) return;
              split(l,r);
185
              rt->c[1]->c[0]->clear();
              rt->c[1]->c[0]=0;
187
188
              rt->c[1]->pushup();
189
              rt->pushup();
         }
190
         void modify(int pos,Info x)
192
193
              pos-=shift;
194
              findKth(pos+1,0);
195
196
              rt->v=x;
              rt->pushup();
197
198
199
         void rangeApply(int l,int r,Tag w)
200
201
              l-=shift,r-=shift+1;
202
203
              if (l>r) return;
              split(l,r);
204
205
              Node *x=rt->c[1]->c[0];
206
              *x+=w:
207
              rt->c[1]->pushup();
208
              rt->pushup();
         }
209
         Info rangeQuery(int l,int r)
211
```

```
212
213
               l-=shift,r-=shift+1;
              split(l,r);
214
              return rt->c[1]->c[0]->s;
215
216
217
          ~Splay() { rt->clear(); }
218
     #undef _rev
219
     };
220
221
     struct Tag
222
223
224
          bool rev=0;
225
226
          Tag() {}
          Tag(bool c):rev(c) {}
227
228
          void operator += (const Tag &o)
229
230
               rev^=o.rev;
231
          }
232
233
     };
234
     struct Info
235
236
     {
          i64 x=0;
237
238
          void operator += (const Tag &o) const
239
240
241
          }
242
243
          Info operator + (const Info &o) const
244
245
               return {x+o.x};
246
247
     };
248
```

# 可并堆 (pb\_ds)

### 成员函数

- push(): 向堆中压入一个元素,返回该元素位置的迭代器。
- pop(): 将堆顶元素弹出。
- top(): 返回堆顶元素。
- size()返回元素个数。
- empty() 返回是否非空。
- modify(point\_iterator, const key): 把迭代器位置的 key 修改为传入的 key, 并对底层储存结构进行排序。
- erase(point\_iterator): 把迭代器位置的键值从堆中擦除。
- join(\_\_gnu\_pbds::priority\_queue &other): 把 other 合并到 \*this 并把 other 清空。

### 示例

```
#include <algorithm>
   #include <cstdio>
   #include <ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
   #include <iostream>
   using namespace __gnu_pbds;
   // 由于面向 OIer, 本文以常用堆 : pairing_heap_tag 作为范例
   // 为了更好的阅读体验, 定义宏如下:
   using pair_heap = __gnu_pbds::priority_queue<int>;
   pair_heap q1; // 大根堆, 配对堆
   pair_heap q2;
   pair_heap::point_iterator id; // 一个迭代器
11
12
   int main() {
13
14
     id = q1.push(1);
     // 堆中元素 : [1];
```

```
for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);</pre>
16
17
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
     std::cout << q1.top() << std::endl;
18
     // 输出结果 : 5;
19
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
21
     id = q1.push(10);
22
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
23
     q1.modify(id, 1);
24
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
26
27
     // 输出结果 : 4;
28
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
29
     id = q1.push(7);
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 7];
31
     q1.erase(id);
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
33
     q2.push(1), q2.push(3), q2.push(5);
     // q1 中元素 : [1, 1, 2, 3], q2 中元素 : [1, 3, 5];
     q2.join(q1);
36
     // q1 中无元素, q2 中元素 : [1, 1, 1, 2, 3, 3, 5];
```

### 平衡树(pb\_ds)

#### 成员函数

- insert(x): 向树中插入一个元素 x, 返回 std::pair<point\_iterator, bool>。
- erase(x): 从树中删除一个元素/迭代器 x, 返回一个 bool 表明是否删除成功。
- order\_of\_key(x): 返回 x 以 Cmp\_Fn 比较的排名。
- find\_by\_order(x):返回 Cmp\_Fn 比较的排名所对应元素的迭代器。
- lower\_bound(x): 以 Cmp\_Fn 比较做 lower\_bound, 返回迭代器。
- upper\_bound(x): 以 Cmp\_Fn 比较做 upper\_bound, 返回迭代器。
- join(x):将x树并入当前树,前提是两棵树的类型一样,x树被删除。
- split(x,b): 以 Cmp\_Fn 比较,小于等于 x 的属于当前树,其余的属于 b 树。
- empty():返回是否为空。
- size(): 返回大小。

注意 join(x) 函数需要保证并入树的键的值域与被并入树的键的值域 **不相交**(也就是说并入树内所有值必须全部大于/小于当前树内的所有值),否则会抛出 join\_error 异常。

如果要合并两棵值域有交集的树、需要将一棵树的元素一一插入到另一棵树中。

#### 示例

```
// Common Header Simple over C++11
   #include <iostream>
   using namespace std;
   using ll = long long;
   using ull = unsigned long long;
   using ld = long double;
   using pii = pair<int, int>;
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
   __gnu_pbds::tree<pair<int, int>, __gnu_pbds::null_type, less<pair<int, int>>,
                     __gnu_pbds::rb_tree_tag,
11
                     __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update>
12
        trr:
13
14
   int main() {
15
     int cnt = 0;
16
      trr.insert(make_pair(1, cnt++));
17
     trr.insert(make_pair(5, cnt++));
18
     trr.insert(make_pair(4, cnt++));
19
     trr.insert(make_pair(3, cnt++));
20
     trr.insert(make_pair(2, cnt++));
21
     // 树上元素 {{1,0},{2,4},{3,3},{4,2},{5,1}}
```

```
auto it = trr.lower_bound(make_pair(2, 0));
23
24
      trr.erase(it);
      // 树上元素 {{1,0},{3,3},{4,2},{5,1}}
25
      auto it2 = trr.find_by_order(1);
26
      cout << (*it2).first << endl;</pre>
      // 输出排名 0 1 2 3 中的排名 1 的元素的 first:1
28
      int pos = trr.order_of_key(*it2);
29
      cout << pos << endl;</pre>
30
      // 输出排名
31
32
      decltype(trr) newtr;
      trr.split(*it2, newtr);
33
34
      for (auto i = newtr.begin(); i != newtr.end(); ++i) {
       cout << (*i).first << ' ';
35
36
37
      cout << endl;</pre>
      // {4,2},{5,1} 被放入新树
38
39
      trr.join(newtr);
      for (auto i = trr.begin(); i != trr.end(); ++i) {
40
41
        cout << (*i).first << ' ';
      }
42
      cout << endl;</pre>
43
44
      cout << newtr.size() << endl;</pre>
      // 将 newtr 树并入 trr 树, newtr 树被删除。
45
      return 0;
47
   哈希表(pb_ds)
    当 map 用即可。
    #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/hash_policy.hpp>
   using u64=unsigned long long;
    mt19937_64 rnd(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
    struct Hash
        u64 operator ()(u64 x) const
            static const u64 s1=rnd(),s2=rnd(),s3=rnd();
10
11
            x=(x^{(x>>33)})*s2;
12
            x=(x^{(x>>30)}*s3;
            return x:
14
15
16
   };
17
    __gnu_pbds::gp_hash_table<u64,u64,Hash> mp;
```

### Range Chmin Chmax Add Range Sum

Given a size N interger sequence  $a_0, a_1, \ldots, a_{N-1}$ . Process the following Q queries in order:

```
• 0 l r b: For each i=l,\ldots,r-1, a_i \leftarrow \min(a_i,b)
• 1 l r b: For each i=l,\ldots,r-1, a_i \leftarrow \max(a_i,b)
• 2 l r b: For each i=l,\ldots,r-1, a_i \leftarrow a_i+b
• 3 l r: Print \sum_{i=l}^{r-1} a_i

constexpr i64 inf=1e18;

struct Tag

{
    i64 L=-inf,R=inf,d=0;
    void apply(Tag t)
    {
        t.L=-d;
        t.R=-d;
    d+=t.d;
```

**if** (L>=t.R) L=R=t.R;

```
else if (R<=t.L) L=R=t.L;</pre>
12
13
             else
14
              {
                  L=max(L,t.L);
15
                  R=min(R,t.R);
             }
17
18
    };
19
20
    struct Info
21
22
    {
         i64 mx0=-inf,mx1=-inf,cmx=0,mn0=inf,mn1=inf,cmn=0,len=0,sum=0;
23
24
25
         Info(i64 \ x): mx0(x), mx1(-inf), cmx(1), mn0(x), mn1(inf), cmn(1), len(1), sum(x) \ \{\}
26
27
28
         bool apply(Tag t)
29
             if (t.L==t.R)
30
31
             {
                  cmn=cmx=len;
32
                  mx0=mn0=t.L+t.d;
33
34
                  mx1=-inf;
35
                  mn1=inf;
                  sum=len*(t.L+t.d);
36
37
                  return 1;
38
             if (t.L>=mn1||t.R<=mx1)</pre>
39
40
                  return 0;
             if (mn0==mx0)
41
42
             {
                  mn0=min(t.R,max(mn0,t.L));
43
44
                  sum+=len*(mn0-mx0);
45
                  mx0=mn0;
             }
46
47
             else
             {
48
                  if (t.L>mn0)
49
50
                  {
                      sum+=(t.L-mn0)*cmn;
51
52
                      mn0=t.L;
                      mx1=max(mx1,t.L);
53
54
55
                  if (t.R<mx0)
56
                  {
57
                       sum+=(t.R-mx0)*cmx;
                      mx0=t.R;
58
                       mn1=min(mn1,t.R);
                  }
60
61
             if (t.d)
62
63
             {
                  sum+=t.d*len;
                  mx0+=t.d;
65
66
                  mx1+=t.d;
                  mn0+=t.d;
67
                  mn1+=t.d;
68
             }
69
             return 1;
70
71
    };
72
73
74
    Info operator + (const Info &a,const Info &b)
75
76
         res.sum=a.sum+b.sum;
77
78
         res.len=a.len+b.len;
79
         res.mx0=max(a.mx0,b.mx0);
80
81
         res.mx1=max(a.mx1,b.mx1);
82
```

```
if (res.mx0==a.mx0)
83
84
             res.cmx+=a.cmx;
85
         else
86
              res.mx1=max(res.mx1,a.mx0);
         if (res.mx0==b.mx0)
87
              res.cmx+=b.cmx:
88
89
              res.mx1=max(res.mx1,b.mx0);
90
91
92
         res.mn0=min(a.mn0,b.mn0);
         res.mn1=min(a.mn1,b.mn1);
93
94
95
         if (res.mn0==a.mn0)
              res.cmn+=a.cmn;
96
97
         else
              res.mn1=min(res.mn1,a.mn0);
98
99
         if (res.mn0==b.mn0)
             res.cmn+=b.cmn;
100
101
         else
              res.mn1=min(res.mn1,b.mn0);
102
103
104
         return res;
    }
105
106
    void R()
107
     {
108
109
         int n,q;
         cin>>n>>q;
110
111
         vector<i64> a(n);
         for (i64 &x:a) cin>>x;
112
113
         SGT<Info,Tag> sgt(n);
114
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
115
116
              sgt.modify(i,Info(a[i]));
117
         for (int i=0;i<q;i++)</pre>
118
119
         {
              int op,l,r;
120
121
              cin>>op>>l>>r;
              if (op==3) cout<<sgt.rangeQuery(l,r).sum<<'\n';</pre>
122
123
              else
124
              {
                  i64 b;
125
126
                  cin>>b;
                  if (op==0) sgt.rangeApply(l,r,{-inf,b,0});
127
128
                  else if (op==1) sgt.rangeApply(l,r,{b,inf,0});
                  else sgt.rangeApply(l,r,{-inf,inf,b});
129
130
              }
         }
131
         return;
132
133
    }
```

# 字符串

## 字符串哈希 (随机模数)

### 允许 k 次失配的字符串匹配

枚举原串起点,二分出第一个失配位置,直到找不到失配位置或失配次数超过 k,时间复杂度  $\mathcal{O}(m + kn \log m)$ 。

### 最长公共子串

二分答案,把对应长度串的哈希值丢进 map/unordered\_map 里判就好,时间复杂度  $\mathcal{O}(m+n\log^2 n)$ 。

```
bool isPrime(int n)
{
```

```
if (n<=1) return 0;</pre>
4
         for (int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
             if (n%i==0) return 0;
         return 1;
    }
    int findPrime(int n)
10
    {
        while (!isPrime(n)) n++;
11
12
         return n;
    }
13
14
    mt19937 rng(time(0));
15
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
16
    struct StrHash
17
18
19
         int n;
        vector<int> h,p;
20
21
        StrHash(const string &s){ init(s); }
22
23
        void init(const string &s)
24
25
             n=s.size();
27
             h.resize(n+1);
28
             p.resize(n+1);
29
             p[0]=1;
             for (int i=0;i<n;i++) h[i+1]=(10ll*h[i]+s[i]-'a'+1)%P;</pre>
30
             for (int i=0;i<n;i++) p[i+1]=10ll*p[i]%P;</pre>
        }
32
33
         //查询 [l,r) 的区间哈希
34
         int get(int l,int r) { return (h[r]+1ll*(P-h[l])*p[r-l])%P; }
35
    };
```

### **KMP**

### 字符串周期

最小正周期是 n-pre.back(), 反复跳 pre 可以得到串的所有周期。

# 统计前缀出现次数

```
vector<int> ans(n+1);
for (int i=0;i<n;i++) ans[pre[i]]++;
for (int i=n-1;i>0;i--) ans[pre[i-1]] += ans[i];
for (int i=0;i<=n;i++) ans[i]++;</pre>
```

#### 求满足一些要求的 Border

比如有出现次数要求、两个前缀的最长公共 Border 什么的。

根据 pre 指针建出 Border 树,用类似 SAM 的 parent 树的处理方法就好。

```
vector<int> KMP(const string &s)

int now=0;
vector<int> pre(s.size(),0);
for (int i=1;i<s.size();i++)

while (now&&s[i]!=s[now]) now=pre[now-1];

if (s[i]==s[now]) now++;
pre[i]=now;

return pre;

return pre;

}</pre>
```

# Z函数

```
vector<int> zFunction(string s)
2
    {
        int n=s.size();
        vector<int> z(n);
        z[0]=n;
        for (int i=1,j=1;i<n;i++)</pre>
             z[i]=max(0,min(j+z[j]-i,z[i-j]));
             while (i+z[i]<n&&s[z[i]]==s[i+z[i]]) z[i]++;</pre>
             if (i+z[i]>j+z[j]) j=i;
10
11
12
        return z;
    }
13
    AC 自动机
    每个节点代表一个前缀, 指针指向最大 Border。
    struct ACAM
2
    {
        static constexpr int ALPHABET=26;
3
        struct Node
5
             int len;
             int link;
            array<int,ALPHABET> next;
             Node():len{0},link{0},next{}{}
        };
10
11
        vector<Node> t;
12
13
        ACAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
        {
18
             t.assign(2,Node());
            t[0].next.fill(1);
19
             t[0].len=-1;
20
        }
21
22
23
        int newNode()
24
25
             t.emplace_back();
             return t.size()-1;
26
27
28
29
        int add(const string &a)
             int p=1;
31
32
             for (auto c:a)
33
                 int x=c-'a';
34
                 if (t[p].next[x]==0)
36
                 {
                     t[p].next[x]=newNode();
37
                     t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
38
39
40
                 p=t[p].next[x];
41
42
             return p;
        }
43
44
        void work()
45
46
        {
47
             queue<int> q;
            q.push(1);
48
49
             while (!q.empty())
             {
50
                 int x=q.front();
51
```

```
q.pop();
52
53
                  for (int i=0;i<ALPHABET;i++)</pre>
54
55
                      if (t[x].next[i]==0) t[x].next[i]=t[t[x].link].next[i];
                      {
57
                           t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
                           q.push(t[x].next[i]);
59
                      }
60
61
                  }
             }
62
63
64
         int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
65
66
         int link(int p) { return t[p].link; }
67
         int size() { return t.size(); }
69
    };
    后缀数组
    struct SA
    {
2
         int n;
         vector<int> sa,rk,lc;
4
         SA(const string &s)
5
             n=s.length();
             sa.resize(n);
             rk.resize(n);
             lc.resize(n-1);
             iota(sa.begin(),sa.end(),0);
11
             sort(sa.begin(),sa.end(),[&](int a,int b){ return s[a]<s[b]; });</pre>
13
             rk[sa[0]]=0;
             for (int i=1;i<n;i++) rk[sa[i]]=rk[sa[i-1]]+(s[sa[i]]!=s[sa[i-1]]);</pre>
14
15
             int k=1;
             vector<int> tmp,cnt(n);
16
17
             tmp.reserve(n);
             while (rk[sa[n-1]]<n-1)</pre>
18
19
             {
20
                  tmp.clear();
                  for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
21
                  for (auto i:sa)
22
23
                      if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
                  fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
24
25
                  for (int i=0;i<n;i++) cnt[rk[i]]++;</pre>
                  for (int i=1;i<n;i++) cnt[i]+=cnt[i-1];</pre>
26
27
                  for (int i=n-1;i>=0;i--) sa[--cnt[rk[tmp[i]]]]=tmp[i];
                  swap(rk,tmp);
28
29
                  rk[sa[0]]=0;
30
                  for (int i=1;i<n;i++)</pre>
                      rk[sa[i]] = rk[sa[i-1]] + (tmp[sa[i-1]] < tmp[sa[i]] | |sa[i-1] + k = n| |tmp[sa[i-1] + k] < tmp[sa[i] + k]);
31
32
                  k<<=1;
33
34
             for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
35
             {
                  if (rk[i]==0) j=0;
36
37
                  else
38
                  {
                       \begin{tabular}{ll} \textbf{for} & (j-=j>0;i+j<&sa[rk[i]-1]+j<&sa[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) & j++; \\ \end{tabular} 
                      lc[rk[i]-1]=j;
40
                  }//lc[i]:lcp(sa[i],sa[i+1]),lcp(sa[i],sa[j])=min{lc[i...j-1]}
             }
42
         }
43
    };
```

### (广义) 后缀自动机

每个节点代表的是一个 endpos 集合, 指针指向最小超集。

#### 不同子串个数

考虑节点 i 代表的子串数是 len(i) - len(link(i)), 求和即可。

#### 字典序第 k 大子串

等价自动机上第k大路径,预处理每个状态后续路径数后dfs即可。

# 最小循环移位

对 S+S 建自动机,字典序最小的 |S| 长路径就是答案。

#### 出现次数

每次插入字符后对终点做个标记,答案就是查询串在自动机上对应节点在 parent 树上的子树内标记和。

#### 首次出现位置

维护每个节点对应首次出现位置 firstpos。

具体来说,插入点时  $\mathrm{firstpos}(cur) = \mathrm{len}(cur) + 1$ ,克隆点时  $\mathrm{firstpos}(clone) = \mathrm{firstpos}(q)$ 。 答案即为  $\mathrm{firstpos}(t) - |T| + 1$ 。

### 所有出现位置

每次插入字符后对终点做个标记,查询时遍历 parent 树上的子树内标记并输出。

#### 最短未出现字符串

自动机上 dp 即可,如果没有转移 dp 值就是 1,否则是各转移最小 dp 值加一,答案是根的 dp 值。

#### 最长公共子串

把串都丢到自动机里,每次记录节点被哪些串占用,被所有串占用节点中 len 最大的就是答案。

```
struct SAM
        static constexpr int ALPHABET=26;
        struct Node
             int len;
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
             Node():len{},link{},next{} {}
        };
10
11
12
        vector<Node> t;
13
        SAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
             t.assign(2,Node());
18
             t[0].next.fill(1);
             t[0].len=-1;
20
21
22
        int newNode()
23
24
             t.emplace_back();
25
26
             return t.size()-1;
        }
27
28
```

```
int extend(int lst,int c)
29
30
             \textbf{if} \ (\texttt{t[lst].next[c]\&\&t[t[lst].next[c]].len==t[lst].len+1)}
31
32
                  return t[lst].next[c];
             int p=lst,np=newNode(),flag=0;
33
             t[np].len=t[p].len+1;
34
35
             while (!t[p].next[c])
36
             {
                  t[p].next[c]=np;
37
38
                  p=t[p].link;
39
             if (!p)
41
             {
                  t[np].link=1;
42
43
                  return np;
44
45
             int q=t[p].next[c];
             \textbf{if} \ (\texttt{t[q].len} \texttt{==} \texttt{t[p].len} \texttt{+1})
46
47
             {
                  t[np].link=q;
48
                  return np;
49
50
51
             if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
             int nq=newNode();
             t[nq].link=t[q].link;
53
54
             t[nq].next=t[q].next;
55
             t[nq].len=t[p].len+1;
             t[q].link=t[np].link=nq;
56
57
             while (p&&t[p].next[c]==q)
58
             {
                  t[p].next[c]=nq;
59
60
                  p=t[p].link;
61
62
             return flag?nq:np;
         }
63
64
         int add(const string &a)
65
66
67
             int p=1;
             for (auto c:a) p=extend(p,c-'a');
68
             return p;
         }
70
71
72
         int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
73
74
         int link(int p) { return t[p].link; }
75
         int len(int p) { return t[p].len; }
77
         int size() { return t.size(); }
78
    };
    Manacher
    vector<int> manacher(vector<int> s)
1
2
    {
         vector<int> t{0};
3
         for (auto c:s)
         {
             t.push_back(c);
             t.push_back(0);
         int n=t.size();
         vector<int> r(n);
10
         for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
11
12
             if (j*2-i>=0&&j+r[j]>i) r[i]=min(r[j*2-i],j+r[j]-i);
13
             while (i-r[i]>=0&&i+r[i]<n&&t[i-r[i]]==t[i+r[i]]) r[i]++;</pre>
14
             if (i+r[i]>j+r[j]) j=i;
15
16
17
         return r;
```

18 }

### 回文自动机

每个节点代表的是一个回文子串, 指针指向最长回文后缀。

### 本质不同回文子串数

即自动机点数, 记得减去奇偶根。

#### 回文子串出现次数

即 fail 树子树内终点标记和。

```
struct PAM
    {
        static constexpr int ALPHABET_SIZE=28;
        struct Node
        {
             int len,link,cnt;
             array<int,ALPHABET_SIZE> next;
             Node():len\{\},link\{\},cnt\{\},next\{\}\{\}
        };
        vector<Node> t;
10
        int suff;
11
        string s;
12
13
14
        PAM() { init(); }
15
        void init()
16
17
             t.assign(2,Node());
18
19
             t[0].len=-1;
             suff=1;
20
21
             s.clear();
        }
22
23
        int newNode()
24
        {
25
             t.emplace_back();
27
             return t.size()-1;
        }
28
29
        bool add(char c,char offset='a')
30
             int pos=s.size();
32
             s+=c;
33
             int let=c-offset;
34
             int cur=suff,curlen=0;
35
             while (1)
37
             {
38
                 curlen=t[cur].len;
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos]) break;
39
                 cur=t[cur].link;
40
41
             if (t[cur].next[let])
42
43
                 suff=t[cur].next[let];
44
                 return 0;
45
46
             int num=newNode();
47
48
             suff=num;
             t[num].len=t[cur].len+2;
49
             t[cur].next[let]=num;
             if (t[num].len==1)
51
52
             {
                 t[num].link=t[num].cnt=1;
53
```

```
return 1;
54
55
            }
            while (1)
56
57
            {
                 cur=t[cur].link;
58
                 curlen=t[cur].len;
59
60
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
61
                     t[num].link=t[cur].next[let];
62
63
                     break;
                 }
64
65
            t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
66
            return 1;
67
68
   };
69
    含通配符字符串匹配
    返回匹配的位置集合。
   vector<int> match(string &s,string &t)
    {
2
        static mt19937 rng(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
        static array<Z,256> c;
        static bool inited=0;
        if (!inited)
            inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
11
        int n=s.size(),m=t.size();
12
        if (n<m) return {};</pre>
13
        vector<int> res;
14
15
        Poly f(n), ff(n), ff(n), g(m), gg(m), ggg(m);
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
16
17
            f[i]=c[s[i]];
18
19
            ff[i]=f[i]*f[i];
            fff[i]=ff[i]*f[i];
20
21
22
        for (int i=0;i<m;i++)</pre>
23
            g[i]=c[t[m-i-1]];
24
            gg[i]=g[i]*g[i];
25
            ggg[i]=gg[i]*g[i];
26
27
        Poly fffg=fff*g,ffgg=ff*gg,fggg=f*ggg;
28
        for (int i=0;i<=n-m;i++)</pre>
29
30
            if ((fffg[m-1+i]+fggg[m-1+i]-ffgg[m-1+i]*2)==0)
                res.push_back(i);
31
32
        return res;
   }
33
34
   a***b***c****
35
36
37
   match(s,t)=[1, 4, 5, 7, 9, 10, 11, 12,]
38
    图论
    拓扑排序
   vector<int> topo(vector<vector<int>> &adj)
2
   {
        int n=adj.size();
3
        vector<int> res,in(n);
```

```
queue<int> q;
6
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            for (int v:adj[u])
                in[v]++;
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            if (!in[u])
10
11
                q.push(u);
        while (!q.empty())
12
13
        {
            int u=q.front();
14
            q.pop();
15
16
            res.push_back(u);
            for (int v:adj[u])
17
18
            {
                in[v]--;
19
                if (!in[v]) q.push(v);
20
21
22
        return res;
23
   }
24
    树的直径
    int diameter(vector<vector<int>> &adj)
2
    {
        int n=adj.size(),d=0;
3
        vector<int> dp(n);
5
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
            for (int v:adj[u])
            {
                if (v==f) continue;
10
                self(self,v,u);
                d=max(d,dp[u]+dp[v]+1);//w(u,v)=1
12
                dp[u]=max(dp[u],dp[v]+1);//w(u,v)=1
13
14
        };
15
16
        dfs(dfs,0,0);
17
18
        return d;
   }
19
    动态树直径 (CF1192B)
    指支持动态修改树边的权值, 复杂度为 \mathcal{O}(\log n)。
    代码 d,e->D,E 那段是题目强制在线的解密。
    struct Tag
1
2
    {
        i64 dt=0;
        void apply(Tag t)
        {
            dt+=t.dt;
        }
   };
   struct Info
10
11
        i64 ans=0,mx=0,mn=1e18,lm=0,rm=0;
12
13
        void apply(Tag t)
        {
14
15
            mx+=t.dt;
            mn+=t.dt;
16
            lm-=t.dt;
17
            rm-=t.dt;
        }
19
20
   };
21
```

```
Info operator + (Info a,Info b)
22
23
    {
24
        Info c;
25
        c.ans=max({a.ans,b.ans,a.rm+b.mx,a.mx+b.lm});
        c.mx=max(a.mx,b.mx);
        c.mn=min(a.mn,b.mn);
27
        c.lm=max({a.lm,b.lm,b.mx-2*a.mn});
28
        c.rm=max({a.rm,b.rm,a.mx-2*b.mn});
29
        return c;
30
31
   }
32
33
    void R()
34
    {
        i64 n,q,w;
35
36
        cin>>n>>q>>w;
        vector<int> in(n),out(n),ord;
37
38
        vector<i64> dep(n,-1);
        vector<array<i64,3>> edges(n-1);
39
        vector<vector<array<i64,2>>> adj(n);
        for (int i=1;i<n;i++)</pre>
41
42
        {
43
            i64 a,b,c;
            cin>>a>>b>>c;
44
            a--,b--;
            edges[i-1]={a,b,c};
46
47
            adj[a].push_back({b,c});
48
            adj[b].push_back({a,c});
        }
49
50
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
51
52
            in[u]=out[u]=ord.size();
53
54
            ord.push_back(u);
55
            for (auto [v,w]:adj[u])
            {
56
57
                 if (dep[v]!=-1) continue;
                 dep[v]=dep[u]+w;
58
                 self(self,v);
59
60
                 out[u]=ord.size();
                 ord.push_back(u);
61
62
        };
63
64
65
        dep[0]=0;
        dfs(dfs,0);
66
67
        SGT<Info,Tag> sgt(ord.size());
68
        for (int i=0;i<ord.size();i++)</pre>
            sgt.modify(i,{0ll,dep[ord[i]],dep[ord[i]],-dep[ord[i]]});
70
71
        i64 las=0;
72
        for (int i=0;i<q;i++)</pre>
73
            i64 d,e,D,E;
75
76
            cin>>d>>e;
77
            D=(d+las)\%(n-1);
            E=(e+las)%w;
78
79
            auto &[x,y,w]=edges[D];
80
            if (in[x]>in[y]) swap(x,y);
            sgt.rangeApply(in[y],out[y]+1,{E-w});
81
82
            w=E:
83
            cout<<(las=sgt.rangeQuery(0,ord.size()).ans)<<'\n';</pre>
84
        return;
85
    }
    树的重心
   vector<int> centroid(vector<vector<int>> &adj,int rt)
1
2
   {
        int n=adj.size();
```

```
vector<int> siz(n),res(n),w(n),fa(n);
5
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
7
            siz[u]=1,res[u]=u,fa[u]=f;
            for (int v:adj[u])
9
10
            {
                 if (v==f) continue;
11
                 self(self,v,u);
12
13
                 siz[u]+=siz[v];
                 w[u]=max(w[u],siz[v]);
14
15
            for (int v:adj[u])
16
17
                 if (v==f) continue;
18
                 int p=res[v];
19
                 while (p!=u)
21
                 {
22
                     if (max(w[p],siz[u]-siz[p])<=siz[u]/2)</pre>
23
                     {
                         res[u]=p;
24
25
                         break;
26
                     else p=fa[p];
                 }
28
29
            }
        };
30
31
32
        dfs(dfs,rt,rt);
        return res;
33
   }
34
    Dijkstra
    注意设定合适的 inf。
   vector<i64> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
1
2
    {
        int n=adj.size();
3
4
        using pa=pair<i64,int>;
        vector<i64> d(n,inf);
        vector<int> ed(n);
        priority_queue<pa,vector<pa>,greater<pa>> q;
        q.push({0,s}); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
            int u=q.top().second;
11
12
            q.pop();
            ed[u]=1;
13
             for (auto [v,w]:adj[u])
14
15
                 \textbf{if} \ (d[u] + w < d[v])
                 {
16
17
                     d[v]=d[u]+w;
                     q.push(\{d[v],v\});
18
19
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
20
21
        }
22
        return d;
   }
23
   SPFA
    注意设定合适的 inf。
   vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
   {
2
        int n=adj.size();
        assert(n);
        queue<int> q;
        vector<int> len(n),ed(n);
```

```
vector<i64> d(n,inf);
8
        q.push(s); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
11
             int u=q.front();
             q.pop();
12
13
             ed[u]=0;
             for (auto [v,w]:adj[u])
14
                 if (d[u]+w<d[v])
15
                     d[v]=d[u]+w;
17
18
                     len[v]=len[u]+1;
                     if (len[v]>n) return {};
19
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
20
                 }
21
22
23
        return d;
    }
24
    Johnson
    vector<vector<i64>> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
1
2
    {
        vector<vector<i64>> res;
3
        for (int i=0;i<adj.size();i++)</pre>
            res.push_back(dijk(adj,i));
        return res;
    }
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
10
    {
11
        int n=adj.size();
        assert(n);
12
        queue<int> q;
13
        vector<int> len(n),ed(n,1);
14
        vector<i64> d(n);
15
        for (int i=0;i<n;i++) q.push(i);</pre>
16
        while (!q.empty())
17
18
             int u=q.front();
19
20
             q.pop();
21
             ed[u]=0;
             for (auto [v,w]:adj[u])
22
23
                 if (d[u]+w<d[v])
                 {
24
                     d[v]=d[u]+w;
25
26
                     len[v]=len[u]+1;
27
                     if (len[v]>n) return {};
28
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
                 }
29
30
31
        return d;
    }
32
33
    vector<vector<i64>> john(vector<vector<pair<int,i64>>> adj)
34
35
    {
        int n=adj.size();
36
        assert(n);
37
38
        auto h=spfa(adj);
        if (!h.size()) return {};
39
40
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
41
             for (auto &[v,w]:adj[u])
                 w+=h[u]-h[v];
        auto res=dijk(adj);
43
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
44
45
             for (int v=0; v<n; v++)
                 if (res[u][v]!=inf)
46
47
                     res[u][v]-=h[u]-h[v];
        return res;
48
    }
49
```

# 强连通分量

```
struct SCC
1
2
    {
         int n,cur,cnt;
         vector<vector<int>> adj;
4
         vector<int> stk,dfn,low,bel;
         SCC() {}
         SCC(int n) { init(n); }
         void init(int n)
10
         {
11
12
             this->n=n;
             adj.assign(n,{});
13
             stk.clear();
14
15
             dfn.assign(n,-1);
             low.resize(n);
16
17
             bel.assign(n,-1);
             cur=cnt=0;
18
19
20
21
         void add(int u,int v) { adj[u].push_back(v); }
22
         void dfs(int x)
23
24
         {
             dfn[x]=low[x]=cur++;
25
             stk.push_back(x);
26
             for (auto y:adj[x])
27
28
             {
                  if (dfn[y]==-1)
29
30
                  {
31
                      dfs(y);
32
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
33
34
                  else if (bel[y]==-1) low[x]=min(low[x],dfn[y]);
35
36
             if (dfn[x]==low[x])
37
             {
                  int y;
38
39
                  do
40
                  {
41
                      y=stk.back();
                      bel[y]=cnt;
42
                      stk.pop_back();
43
                  } while (y!=x);
44
                  cnt++;
45
             }
46
         }
47
48
         vector<int> work()
49
50
         {
51
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
                  if (dfn[i]==-1) dfs(i);
52
53
             return bel;
         }
54
55
         struct Graph
56
57
         {
58
             vector<pair<int,int>> edges;
59
60
             vector<int> siz,cnte;
         };
61
62
63
         Graph compress()
64
         {
65
             Graph G;
66
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
67
68
             G.cnte.resize(cnt);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
69
```

```
{
70
71
                  G.siz[bel[i]]++;
                  for (auto j:adj[i])
72
                      if (bel[i]!=bel[j])
73
74
                           G.edges.emplace_back(bel[j],bel[i]);
75
76
             return G;
        };
77
    };
78
    边双连通分量
    struct EBCC
    {
2
        int n;
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
5
        int cur,cnt;
        EBCC() {}
        EBCC(int n) { init(n); }
10
        void init(int n)
11
        {
12
             this->n=n;
13
             adj.assign(n,{});
14
15
             dfn.assign(n,-1);
             low.resize(n);
16
             bel.assign(n,-1);
17
18
             stk.clear();
             cur=cnt=0;
19
20
21
22
        void add(int u,int v)
23
             adj[u].push_back(v);
24
25
             adj[v].push_back(u);
        }
26
27
        void dfs(int x,int p)
28
29
        {
             dfn[x]=low[x]=cur++;
30
             stk.push_back(x);
31
32
             for (auto y:adj[x])
33
             {
34
                  if (y==p) continue;
                  if (dfn[y]==-1)
35
36
                  {
37
                      dfs(y,x);
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
38
39
                  \textbf{else if} \ (\texttt{bel[y]==-1\&\&dfn[y]<dfn[x])} \ \texttt{low[x]=min(low[x],dfn[y])};\\
40
41
             if (dfn[x]==low[x])
42
43
44
                  int y;
                  do
45
46
                  {
47
                      y=stk.back();
48
                      bel[y]=cnt;
49
                      stk.pop_back();
                  } while (y!=x);
50
                  cnt++;
             }
52
        }
53
54
        vector<int> work()
55
        {
             dfs(0,-1);
57
58
             return bel;
        }
```

```
60
61
        struct Graph
62
63
             int n;
64
             vector<pair<int,int>> edges;
             vector<int> siz,cnte;
65
66
        };
67
        Graph compress()
68
69
             Graph G;
70
71
             G.n=cnt;
72
             G.siz.resize(cnt);
             G.cnte.resize(cnt);
73
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
74
75
             {
76
                 G.siz[bel[i]]++;
                 for (auto j:adj[i])
77
78
                      if (bel[i] < bel[j]) G.edges.emplace_back(bel[i],bel[j]);</pre>
79
                      else if (i<j) G.cnte[bel[i]]++;</pre>
80
81
82
             }
             return G;
        };
84
85
    };
    轻重链剖分
    struct HLD
2
    {
3
        vector<int> siz,top,dep,pa,in,out,seq;
4
        vector<vector<int>> adj;
        int cur;
        HLD(){}
        HLD(int n) { init(n); }
10
        void init(int n)
11
12
        {
             this->n=n;
13
             siz.resize(n);
14
15
             top.resize(n);
             dep.resize(n);
16
17
             pa.resize(n);
18
             in.resize(n);
             out.resize(n);
19
20
             seq.resize(n);
             cur=0;
21
             adj.assign(n,{});
22
        }
23
24
        void addEdge(int u,int v)
25
26
        {
27
             adj[u].push_back(v);
             adj[v].push_back(u);
28
        }
29
30
        void work(int rt=0)
31
32
             top[rt]=rt;
33
             dep[rt]=0;
             pa[rt]=-1;
35
             dfs1(rt);
36
37
             dfs2(rt);
        }
38
39
        void dfs1(int u)
40
41
        {
             if (pa[u]!=-1) adj[u].erase(find(adj[u].begin(),adj[u].end(),pa[u]));
42
```

```
siz[u]=1;
43
44
              for (auto &v:adj[u])
45
              {
46
                  pa[v]=u;
47
                  dep[v]=dep[u]+1;
                  dfs1(v);
48
49
                  siz[u]+=siz[v];
                  if (siz[v]>siz[adj[u][0]])
50
                       swap(v,adj[u][0]);
51
             }
52
         }
53
54
         void dfs2(int u)
55
56
57
              in[u]=cur++;
             seq[in[u]]=u;
58
59
              for (auto v:adj[u])
60
                  top[v]=(v==adj[u][0])?top[u]:v;
62
                  dfs2(v);
63
64
             out[u]=cur;
65
         }
67
         int lca(int u,int v)
68
         {
              while (top[u]!=top[v])
69
70
              {
                  if (dep[top[u]]>dep[top[v]]) u=pa[top[u]];
                  else v=pa[top[v]];
72
73
              return dep[u] < dep[v] ?u:v;</pre>
74
75
         }
         int dist(int u,int v) { return dep[u]+dep[v]-(dep[lca(u,v)]<<1); }</pre>
77
78
         int jump(int u,int k)
79
80
              if (dep[u] < k) return -1;</pre>
81
              int d=dep[u]-k;
82
83
              while (dep[top[u]]>d) u=pa[top[u]];
             return seq[in[u]-dep[u]+d];
84
85
86
         bool isAncester(int u,int v) { return in[u]<=in[v]&&in[v]<out[u]; }</pre>
87
88
         int rootedParent(int u,int v)//u->root,v->point
89
         {
              if (u==v) return u;
91
92
              if (!isAncester(v,u)) return pa[v];
               \textbf{auto} \  \, \texttt{it=upper\_bound(adj[v].begin(),adj[v].end(),u,[\&](int \ x,int \ y)\{ \ return \ in[x]<in[y]; \ \})-1; } 
93
              return *it;
94
         }
96
97
         int rootedSize(int u,int v)//same as rootedParent
98
              if (u==v) return n;
99
100
              if (!isAncester(v,u)) return siz[v];
101
              return n-siz[rootedParent(u,v)];
102
103
         int rootedLca(int a,int b,int c) { return lca(a,b)^lca(b,c)^lca(c,a); }
104
105
    };
     虚树
    struct VirtualTree
1
2
     {
         int n,rt;
3
         HLD hld;
4
         vector<int> a;
```

```
vector<bool> is;
7
         vector<vector<int>> son;
8
        VirtualTree(){}
        VirtualTree(int n) { init(n); }
10
11
12
        void init(int n)
13
        {
             this->n=n;
14
15
             hld.init(n);
             is.assign(n,0);
16
17
             son.assign(n,{});
        }
18
19
        void addEdge(int u,int v)
20
21
22
             hld.addEdge(u,v);
        }
23
24
        void work(int rt=0)
25
26
27
             this->rt=rt;
             hld.work(rt);
28
        }
30
31
        void solve(vector<int> &in)
32
             auto cmp=[&](int x,int y)->bool
33
                 return hld.in[x]<hld.in[y];</pre>
35
             };
36
37
             for (int x:a)
38
39
             {
                 is[x]=0;
40
41
                 son[x].clear();
             }
42
             a=in;
43
             for (int x:a) is[x]=1;
44
             a.push_back(rt);
45
46
             sort(a.begin(),a.end(),cmp);
47
             int k=a.size();
48
             for (int i=1;i<k;i++)</pre>
49
                 a.push_back(hld.lca(a[i-1],a[i]));
50
51
             sort(a.begin(),a.end(),cmp);
             a.erase(unique(a.begin(),a.end()),a.end());
52
             for (int i=1;i<a.size();i++)</pre>
                 son[hld.lca(a[i-1],a[i])].push_back(a[i]);
54
55
        };
56
        bool isKey(int u)
57
             return is[u];
59
60
        }
61
        vector<int>& operator [] (int u)
62
63
        {
64
             return son[u];
65
    };
66
    欧拉路径
    vector<int> euler(vector<vector<int>> adj)
1
2
         int n=adj.size(),x=0;
         vector<int> in(n),out(n);
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
             for (int v:adj[u])
                 out[u]++,in[v]++;
```

```
for (int i=0;i<n;i++)</pre>
8
             if (in[i]!=out[i])
10
                 if (abs(in[i]-out[i])>1) return {};
11
12
13
14
        if (x>2) return {};
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
15
             if (out[i]>in[i])
16
17
             {
                 x=i;
18
19
                 break;
             }
20
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
             sort(adj[i].begin(),adj[i].end(),greater<int>());
22
23
24
        vector<int> res;
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
25
26
        {
             while (!adj[u].empty())
27
             {
28
29
                 int v=adj[u].back();
30
                 adj[u].pop_back();
                 self(self,v);
                 res.push_back(v);
32
33
             }
        };
34
35
36
        dfs(dfs,x);
        res.push_back(x);
37
        reverse(res.begin(),res.end());
38
        return res;
39
    }
40
    2-SAT
    struct TwoSat
2
    {
3
        int n;
        vector<vector<int>> e;
5
        vector<bool> ans;
        TwoSat(int n):n(n),e(n<<1),ans(n){}</pre>
        void addClause(int u,bool f,int v,bool g)
10
             e[u*2+!f].push_back(v*2+g);
11
             e[v*2+!g].push_back(u*2+f);
12
13
        }
14
        bool satisfiable()
15
16
             vector<int> id(n*2,-1),dfn(n*2,-1),low(n*2,-1),stk;
17
             int now=0,cnt=0;
18
             function<void(int)> tarjan=[&](int u)
19
                 stk.push_back(u);
21
                 dfn[u]=low[u]=now++;
22
23
                 for (auto v:e[u])
                 {
24
25
                      if (dfn[v]==-1)
26
                          tarjan(v);
                          low[u]=min(low[u],low[v]);
28
29
30
                      else if (id[v]==-1)
                          low[u]=min(low[u],dfn[v]);
31
32
                 if (dfn[u]==low[u])
33
34
                 {
                      int v;
35
```

```
do
36
37
                      {
                           v=stk.back();
38
                           stk.pop_back();
39
                           id[v]=cnt;
                      } while (v!=u);
41
42
                      cnt++;
43
44
             };
             for (int i=0;i<n*2;i++)</pre>
45
                  if (dfn[i]==-1)
46
47
                      tarjan(i);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
48
49
             {
                  if (id[i*2]==id[i*2+1]) return 0;
50
                  ans[i]=id[i*2]>id[i*2+1];
51
52
53
             return 1;
         vector<bool> answer() { return ans; }
55
56
    };
    最大流
    template <class T>
    struct MaxFlow
2
3
         struct _Edge
4
             int to;
             T cap;
             _Edge(int to,T cap):to(to),cap(cap){}
         };
11
         int n;
         vector<_Edge> e;
12
13
         vector<vector<int>> g;
         vector<int> cur,h;
14
15
         MaxFlow(){}
16
17
         MaxFlow(int n) { init(n); }
18
         void init(int n)
19
20
             this->n=n;
21
22
             e.clear();
23
             g.assign(n,{});
             cur.resize(n);
24
25
             h.resize(n);
         }
26
27
         bool bfs(int s,int t)
28
29
30
             h.assign(n,-1);
             queue<int> que;
31
32
             h[s]=0;
             que.push(s);
33
             while (!que.empty())
34
35
             {
                  const int u=que.front();
36
37
                  que.pop();
                  \quad \textbf{for (int } i\!:\!g[u])
38
                      auto [v,c]=e[i];
40
                      if (c>0&&h[v]==-1)
41
42
                           h[v]=h[u]+1;
43
44
                           if (v==t) return 1;
                           que.push(v);
45
                      }
46
                  }
47
```

```
48
49
              return 0;
50
51
         T dfs(int u,int t,T f)
52
53
54
              if (u==t) return f;
              auto r=f;
55
              for (int &i=cur[u];i<int(g[u].size());i++)</pre>
56
57
                  const int j=g[u][i];
58
59
                  auto [v,c]=e[j];
                  if (c>0\&\&h[v]==h[u]+1)
60
61
                       auto a=dfs(v,t,min(r,c));
62
                       e[j].cap-=a;
63
64
                       e[j^1].cap+=a;
                       r-=a;
65
                       if (r==0) return f;
                  }
67
68
              return f-r;
69
70
         }
         void addEdge(int u,int v,T c)
72
73
              g[u].push_back(e.size());
74
              e.emplace_back(v,c);
75
              g[v].push_back(e.size());
77
              e.emplace_back(u,0);
78
79
80
         T flow(int s,int t)
81
              T ans=0;
82
83
              while (bfs(s,t))
84
              {
85
                  cur.assign(n,0);
                  ans+=dfs(s,t,numeric_limits<T>::max());
87
88
              return ans;
         }
89
90
91
         vector<bool> minCut()
92
93
              vector<bool> c(n);
              for (int i=0;i<n;i++) c[i]=(h[i]!=-1);</pre>
94
95
              return c;
         }
96
97
         struct Edge
98
99
              int from;
              int to;
101
              T cap;
102
              T flow;
103
         };
104
105
         vector<Edge> edges()
106
107
108
              vector<Edge> a;
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
109
                  Edge x;
111
112
                  x.from=e[i+1].to;
                  x.to=e[i].to;
113
114
                  x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
115
                  x.flow=e[i+1].cap;
                  a.push_back(x);
116
117
              return a;
118
```

```
119 }
120 };
```

# 最小费用最大流

```
template <class T>
    struct MinCostFlow
2
        struct _Edge
4
            int to;
            T cap;
            T cost;
            _Edge(int to,T cap,T cost):to(to),cap(cap),cost(cost){}
11
        };
12
13
        int n;
        vector<_Edge> e;
14
15
        vector<vector<int>> g;
        vector<T> h,dis;
16
17
        vector<int> pre;
18
        bool john(int s,int t)
19
20
            dis.assign(n,numeric_limits<T>::max());
21
22
            pre.assign(n,-1);
            priority_queue<pair<T,int>,vector<pair<T,int>>> q;
23
24
            dis[s]=0;
25
            q.emplace(0,s);
            while (!q.empty())
26
27
                 T d=q.top().first;
28
                 int u=q.top().second;
30
                 q.pop();
                 if (dis[u]!=d) continue;
31
32
                 for (int i:g[u])
33
34
                     int v=e[i].to;
                     T cap=e[i].cap;
35
36
                     T cost=e[i].cost;
                     if (cap>0\&&dis[v]>d+h[u]-h[v]+cost)
37
                     {
38
                         dis[v]=d+h[u]-h[v]+cost;
40
                         pre[v]=i;
                         q.emplace(dis[v],v);
41
                     }
42
                 }
43
            }
44
            return dis[t]!=numeric_limits<T>:::max();
45
46
47
        MinCostFlow(){}
48
        MinCostFlow(int n) { init(n); }
49
50
51
        void init(int n_)
52
53
            n=n_;
54
            e.clear();
            g.assign(n,{});
55
57
        void addEdge(int u,int v,T cap,T cost)
59
            g[u].push_back(e.size());
60
61
            e.emplace_back(v,cap,cost);
            g[v].push_back(e.size());
62
            e.emplace_back(u,0,-cost);
63
64
65
        pair<T,T> flow(int s,int t)
```

```
67
68
             T flow=0;
             T cost=0;
69
             h.assign(n,0);
70
             while (john(s,t))
             {
72
73
                 for (int i=0;i<n;i++) h[i]+=dis[i];</pre>
                 T aug=numeric_limits<int>::max();
74
                 for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
75
76
                      aug=min(aug,e[pre[i]].cap);
                 for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
77
78
79
                      e[pre[i]].cap-=aug;
                      e[pre[i]^1].cap+=aug;
80
81
82
                 flow+=aug;
83
                 cost+=aug*h[t];
84
85
             return make_pair(flow,cost);
         }
86
87
88
         struct Edge
89
             int from;
             int to;
91
92
             T cap;
93
             T cost;
             T flow;
94
95
         };
96
97
         vector<Edge> edges()
98
99
             vector<Edge> a;
100
             for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
             {
101
                 Edge x;
102
                 x.from=e[i+1].to;
103
                 x.to=e[i].to;
104
                 x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
105
                 x.cost=e[i].cost;
106
107
                 x.flow=e[i+1].cap;
                 a.push_back(x);
108
109
110
             return a;
111
112
    };
    二分图最大权匹配(KM)
    时间复杂度为 O(n^3)。
    //注意将负权边加上 inf, inf 不要设得过大
    //xy 是左部点对应右部点
    //yx 是右部点对应左部点
    template <class T>
    struct MaxAssignment
5
         vector<T> lx,ly,s,cst;
         vector<int> xy,yx,p,sx;
         vector<bool> visx,visy;
10
         T solve(int nx,int ny,vector<vector<T>> a)
11
12
         {
             assert(0<=nx&&nx<=ny);</pre>
13
14
             assert(int(a.size())==nx);
             for (int i=0;i<nx;i++)</pre>
15
             {
16
17
                 assert(int(a[i].size())==ny);
                  for (auto x:a[i])
18
19
                      assert(x>=0);
             }
```

```
auto upd=[&](int x)->void
21
22
                  for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
23
24
25
                       if (lx[x]+ly[y]-a[x][y] < s[y])
                       {
26
27
                           s[y]=lx[x]+ly[y]-a[x][y];
28
                           sx[y]=x;
29
                  }
30
                  return;
31
32
             };
33
             cst.resize(nx+1);
             cst[0]=0;
34
             lx.assign(nx,numeric_limits<T>::max());
35
             ly.assign(ny,0);
36
37
             xy.assign(nx,-1);
             yx.assign(ny,-1);
38
             sx.resize(ny);
39
             for (int cur=0;cur<nx;cur++)</pre>
40
41
             {
42
                  queue<int> q;
43
                  visx.assign(nx,0);
44
                  visy.assign(ny,0);
45
                  s.assign(ny,numeric_limits<T>::max());
46
                  p.assign(nx,-1);
47
                  for (int x=0;x<nx;x++)
                  {
48
49
                       if (xy[x] == -1)
                       {
50
51
                           q.push(x);
52
                           visx[x]=1;
53
                           upd(x);
54
                       }
55
56
                  int ex,ey;
                  bool fl=0;
57
                  while (!fl)
58
59
                  {
                       while (!q.empty()&&!fl)
60
61
                       {
                           auto x=q.front();
62
                           q.pop();
63
64
                           for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
65
                           {
66
                                if (a[x][y]==lx[x]+ly[y]&&!visy[y])
67
                                {
68
                                    if (yx[y]==-1)
69
                                    {
70
                                         ex=x;
71
                                         ey=y;
                                         fl=1;
72
73
                                         break;
74
                                    }
                                    q.push(yx[y]);
75
76
                                    p[yx[y]]=x;
                                    visy[y]=visx[yx[y]]=1;
77
78
                                    upd(yx[y]);
                                }
79
                           }
80
81
82
                       if (fl) break;
83
                      T delta=numeric_limits<T>::max();
                       for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
84
85
                           if (!visy[y])
                                delta=min(delta,s[y]);
86
87
                       for (int x=0;x<nx;x++)</pre>
88
                           if (visx[x])
89
                                lx[x]-=delta;
90
                       for (int y=0;y<ny;y++)
91
```

```
if (visy[y])
92
93
                                ly[y]+=delta;
                           else
94
                                s[y]-=delta;
95
                       for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
97
98
                           if (!visy[y]&&s[y]==0)
99
100
                            {
                                if (yx[y] == -1)
101
102
                                {
103
                                     ex=sx[y];
104
                                    ey=y;
                                     fl=1;
105
106
                                    break;
107
108
                                q.push(yx[y]);
                                p[yx[y]]=sx[y];
109
110
                                visy[y]=visx[yx[y]]=1;
111
                                upd(yx[y]);
                           }
112
                       }
113
                  }
114
                  cst[cur+1]=cst[cur];
115
                  for (int x=ex,y=ey,ty;x!=-1;x=p[x],y=ty)
116
                  {
117
                       cst[cur+1]+=a[x][y];
118
                       if (xy[x]!=-1)
119
                           cst[cur+1]-=a[x][xy[x]];
                       ty=xy[x];
121
                       xy[x]=y;
122
123
                       yx[y]=x;
                  }
124
125
              }
              return cst[nx];
126
127
128
         vector<int> assignment() { return xy; }
129
130
         pair<vector<T>,vector<T>> labels()
131
132
         { return make_pair(lx,ly); }
133
         vector<T> weights() { return cst; }
134
135
    };
     三元环计数
     时间复杂度为 \mathcal{O}(m\sqrt{m})。
     i64 triple(vector<pair<int,int>> &edges)
 1
 2
     {
         int n=0;
 3
         for (auto [u,v]:edges) n=max({n,u,v});
         n++;
 5
         vector<int> d(n),id(n),rk(n),cnt(n);
         vector<vector<int>> adj(n);
         for (auto [u,v]:edges) d[u]++,d[v]++;
         iota(id.begin(),id.end(),0);
         sort(id.begin(),id.end(),[&](int x,int y)
10
11
              return d[x]<d[y];</pre>
12
         });
13
         for (int i=0;i<n;i++) rk[id[i]]=i;</pre>
14
         for (auto [u,v]:edges)
15
16
              if (rk[u]>rk[v]) swap(u,v);
17
              adj[u].push_back(v);
18
19
         }
         i64 res=0;
20
21
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
         {
22
```

```
for (int u:adj[i]) cnt[u]=1;
23
24
            for (int u:adj[i])
                 for (int v:adj[u])
25
                     res+=cnt[v];
26
27
            for (int u:adj[i]) cnt[u]=0;
        }
28
29
        return res;
    };
30
    树哈希
    有根树返回各子树 hash 值, 无根树返回一个至多长为 2 的 vector。
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj,int rt)
1
    {
2
        int n=adj.size();
3
        static map<vector<int>,i64> mp;
        static int id=0;
5
        vector<int> h(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
8
            vector<int> c;
10
            for (int v:adj[u])
11
                 if (v!=f)
12
13
                 {
                     self(self,v,u);
14
                     c.push_back(h[v]);
15
17
            sort(c.begin(),c.end());
18
            if (!mp.count(c)) mp[c]=id++;
            h[u]=mp[c];
19
20
        };
21
        dfs(dfs,rt,rt);
22
23
        return h;
    }
24
25
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj)
26
27
    {
28
        int n=adj.size();
        if (n==0) return {};
29
        vector<int> siz(n),mx(n);
30
31
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
32
33
            siz[u]=1;
34
35
            for (int v:adj[u])
                 if (!siz[v])
36
                 {
37
38
                     self(self,v);
                     siz[u]+=siz[v];
39
40
                     mx[u]=max(mx[u],siz[v]);
41
42
            mx[u]=max(mx[u],n-siz[u]);
        };
43
44
45
        dfs(dfs,0);
        int m=*min_element(mx.begin(),mx.end());
46
47
        vector<int> rt;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
48
            if (mx[i]==m)
49
                 rt.push_back(i);
50
        for (int &u:rt) u=tree_hash(adj,u)[u];
51
52
        sort(rt.begin(),rt.end());
        return rt;
53
    }
54
```

### 矩阵树定理

记度矩阵为D, 邻接矩阵为A。

```
对无向图情况: L(G) = D(G) - A(G)。
    对有向图外向树情况: L(G) = D^{in}(G) - A(G)。
    对有向图内向树情况: L(G) = D^{out}(G) - A(G)。
    图 G 以 r 为根的生成树个数等于 L(G) 舍去第 r 行第 r 列的 n-1 阶主子式。
    代码中 t=0 是无向图情况, t=1 是有向图根为 1 的外向树情况。
    void R()
2
    {
         int n,m,t;
3
         cin>>n>>m>>t;
         \label{eq:convector} $$ \ensuremath{\mathsf{vector}}$$ \ensuremath{\mathsf{Z}} > L(n-1,\ensuremath{\mathsf{vector}}$$ \ensuremath{\mathsf{Z}} > (n-1)), D(n,\ensuremath{\mathsf{vector}}$$ \ensuremath{\mathsf{Z}} > (n)), A(n,\ensuremath{\mathsf{vector}}$$ \ensuremath{\mathsf{Z}} > (n));; $$
         for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
              int u,v,w;
              cin>>u>>v>>w;
              if (u==v) continue;
10
              u--,v--;
11
              D[v][v]+=w;
12
              A[u][v]+=w;
13
14
              if (t==0)
15
              {
                   D[u][u]+=w;
16
                   A[v][u]+=w;
17
              }
18
19
         for (int i=1;i<n;i++)</pre>
20
              for (int j=1;j<n;j++)</pre>
                   L[i-1][j-1]=D[i][j]-A[i][j];
22
         cout<<det(L);</pre>
23
24
         return;
    }
25
    计算几何
    EPS
    const double eps=1e-8;
    int sgn(double x)
2
3
          if (fabs(x)<eps) return 0;</pre>
         if (x>0) return 1;
         return −1;
    }
    Point
    template <class T>
    struct Point
2
3
     {
4
         Point(T x_{=0},T y_{=0}):x(x_{-}),y(y_{-}) {}
         Point & operator += (Point p) &
8
         {
              x+=p.x;
              y+=p.y;
10
              return *this;
11
         }
12
13
         Point &operator -= (Point p) &
14
15
16
              x-=p.x;
```

```
17
            y-=p.y;
18
            return *this;
19
20
21
        Point &operator *= (T v) &
22
            x *=v;
23
            v*=v:
24
            return *this;
25
26
        }
27
28
        Point operator - () const { return Point(-x,-y); }
29
        friend Point operator + (Point a,Point b) { return a+=b; }
30
        friend Point operator - (Point a,Point b) { return a-=b; }
31
        friend Point operator * (Point a,T b) { return a*=b; }
32
33
        friend Point operator * (T a,Point b) { return b*=a; }
34
35
        friend bool operator == (Point a,Point b) { return a.x==b.x&&a.y==b.y; }
36
        friend istream &operator >> (istream &is,Point &p) { return is>>p.x>>p.y; }
37
38
        friend ostream &operator << (ostream &os,Point p) { return os<<'('<<p.x<<','<<p.y<<')'; }</pre>
39
   };
41
    template <class T>
42
    int sgn(const Point<T> &a) { return a.y>0||(a.y==0&&a.x>0)?1:-1; }
43
44
45
    template <class T>
    T dot(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.x+a.y*b.y; }
46
47
    template <class T>
48
    T cross(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.y-a.y*b.x; }
49
50
    template <class T>
51
    T square(Point<T> p) { return dot(p,p); }
52
53
54
    template <class T>
    double length(Point<T> p) { return sqrt(double(square(p))); }
55
56
   long double length(Point<long double> p) { return sqrt(square(p)); }
57
    Line
   template <class T>
1
    struct Line
2
        Point<T> a,b;
4
        Line(Point<T> a_=Point<T>(),Point<T> b_=Point<T>()):a(a_),b(b_) {}
5
   };
    距离
    template <class T>
    double dis_PP(Point<T> a,Point<T> b) { return length(a-b); }
2
    template <class T>
    double dis_PL(Point<T> a,Line<T> l) { return fabs(cross(a-l.a,a-l.b))/dis_PP(l.a,l.b); }
    template <class T>
    double dis_PS(Point<T> a,Line<T> l)
8
        if (dot(a-l.a,l.b-l.a)<0) return dis_PP(a,l.a);</pre>
10
        if (dot(a-l.b,l.a-l.b)<0) return dis_PP(a,l.b);</pre>
        return dis_PL(a,l);
12
    }
13
```

### 点绕中心旋转

```
template <class T>
    Point<T> rotate(Point<T> a,double alpha)
    { return Point<T>(a.x*cos(alpha)-a.y*sin(alpha),a.x*sin(alpha)+a.y*cos(alpha)); }
    关于线的对称点
    template <class T>
1
2
   Point<T> lineRoot(Point<T> a,Line<T> l)
3
    {
        Point<T> v=l.b-l.a;
        return l.a+v*(dot(a-l.a,v)/dot(v,v));
   }
    template <class T>
   Point<T> symmetry_PL(Point<T> a,Line<T> l) { return a+(lineRoot(a,l)-a)*2; }
    位置关系判断
    template <class T>
    bool pointOnSegment(Point<T> a,Line<T> l)
    { return (sgn(cross(a-l.a,a-l.b))==0)&&(sgn(dot(a-l.a,a-l.b))<=0); }
    template <class T>
   bool lineCrossLine(Line<T> a,Line<T> b)
    {
        double f1=cross(b.a-a.a,a.b-a.a),f2=cross(b.b-a.a,a.b-a.a);
        double g1=cross(a.a-b.a,b.b-b.a),g2=cross(a.b-b.a,b.b-b.a);
10
        return ((f1<0)^(f2<0))&&((g1<0)^(g2<0));
   }
11
12
    template <class T>
13
    bool pointOnLineLeft(Point<T> a,Line<T> l) { return cross(l.b-l.a,a-l.a)>0; }
14
    //适用任意多边形,O(n)
16
    template <class T>
17
    bool pointInPolygon(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
18
19
20
        int n=p.size();
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
            if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[i],p[(i+1)%n])))
22
23
        bool t=0;
24
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
25
26
27
            Point<T> u=p[i],v=p[(i+1)%n];
            if (u.x<a.x&&v.x>=a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(v,u))) t^=1;
28
29
            if (u.x \ge a.x \& v.x \le a.x \& pointOnLineLeft(a,Line < T > (u,v))) t^=1;
        }
30
        return t;
31
32
   }
33
34
    //适用凸多边形, O(log n)
    template <class T>
35
    bool pointInPolygon_(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
36
37
        int n=p.size();
38
        if (cross(a-p[0],p[1]-p[0])<0||cross(a-p[0],p[n-1]-p[0])>0) return 0;
39
        if (pointOnSegment(a,LineT>(p[0],p[1]))||pointOnSegment(a,LineT>(p[n-1],p[0]))) return 1;
40
41
        int l=1,r=n-1;
        while (l+1<r)
42
43
            int mid=(l+r)>>1;
44
            if (cross(a-p[1],p[mid]-p[1])<0) l=mid;</pre>
45
            else r=mid;
47
48
        if (cross(a-p[l],p[r]-p[l])>0) return 0;
        if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[l],p[r]))) return 1;
49
        return 1;
```

```
}
51
   线段交点
   //小 心 平 行
   template <class T>
   Point<T> lineIntersection(Line<T> a,Line<T> b)
        Point<T> u=a.a-b.a,v=a.b-a.a,w=b.b-b.a;
        double t=cross(u,w)/cross(w,v);
        return a.a+t*v;
   }
   过定点做圆的切线
   template <class T>
   vector<Line<T>> tan_PC(Point<T> a,Point<T> c,T r)
2
3
        Point<T> v=c-a;
4
        vector<Line<T>> res;
        int dis=dis_PP(a,c);
        if (sgn(dis-r)==0) res.push_back(rotate(v,acos(-1)/2));
        else if (dis>r)
            double alpha=asin(r/dis);
10
            res.push_back(rotate(v,alpha));
11
            res.push_back(rotate(v,-alpha));
12
13
        return res;
14
   }
    两圆交点
   template <class T>
   vector<Point<T>> circleIntersection(Point<T> c1,T r1,Point<T> c2,T r2)
2
    {
        auto get=[&](Point<T> c,T r,double alpha)->Point<T>
4
        { return Point<T>(c.x+cos(alpha)*r,c.y+sin(alpha)*r); };
        auto angle=[&](Point<T> a)->double { return atan2(a.x,a.y); };
        vector<Point<T>> res;
        double d=dis_PP(c1,c2);
        if (sgn(d)==0) return res;
11
        if (sgn(r1+r2-d)<0) return res;</pre>
13
        if (sgn(fabs(r1-r2)-d)>0) return res;
        double alpha=angle(c2-c1);
14
        double beta=acos((r1*r1-r2*r2+d*d)/(r1*d*2));
15
        Point<T> p1=get(c1,r1,alpha-beta),p2=get(c1,r1,alpha+beta);
16
17
        res.push_back(p1);
        if (p1!=p2) res.push_back(p2);
18
19
        return res;
   }
20
    多边形面积
   template <class T>
1
   double polygonArea(const vector<Point<T>> &p)
   {
3
        int n=p.size();
        double res=0;
        for (int i=1;i<n-1;i++) res+=cross(p[i]-p[0],p[i+1]-p[0]);</pre>
        return fabs(res/2);
   }
```

### 自适应辛普森法

```
//注意边界函数值不能小于 eps
    double f(double x) { return pow(x,0.5); }
    double calc(double l,double r)
    {
        double mid=(l+r)/2.0;
        return (r-l)*(f(l)+f(r)+f(mid)*4.0)/6.0;
    double simpson(double l,double r,double lst)
    {
10
        double mid=(l+r)/2.0;
        double fl=calc(l,mid),fr=calc(mid,r);
11
        if (sgn(fl+fr-lst)==0) return fl+fr;
12
        else return simpson(l,mid,fl)+simpson(mid,r,fr);
13
14
    静态凸包
    template <class T>
    vector<Point<T>> getHull(vector<Point<T>> p)
2
    {
        vector<Point<T>> h,l;
        sort(p.begin(),p.end(),[&](auto a,auto b)
5
            if (a.x!=b.x) return a.x<b.x;</pre>
            else return a.y<b.y;</pre>
        });
        p.erase(unique(p.begin(),p.end()),p.end());
        if (p.size()<=1) return p;</pre>
11
12
        for (auto a:p)
13
            while (h.size()>1&&sgn(cross(a-h.back(),a-h[h.size()-2]))<=0) h.pop_back();</pre>
14
15
            while (l.size()>1&&sgn(cross(a-l.back(),a-l[l.size()-2]))>=0) l.pop_back();
            l.push_back(a);
16
            h.push_back(a);
17
18
19
        l.pop_back();
20
        reverse(h.begin(),h.end());
        h.pop_back();
21
        l.insert(l.end(),h.begin(),h.end());
22
        return 1:
23
   }
24
    旋转卡壳求直径
    template <class T>
    double getDiameter(vector<Point<T>> p)
2
        double res=0;
        if (p.size()==2) return dis_PP(p[0],p[1]);
        int n=p.size();
        p.push_back(p.front());
        int j=2;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
        {
10
            while (sgn(cross(p[i+1]-p[i],p[j]-p[i])-cross(p[i+1]-p[i],p[j+1]-p[i]))<0)
11
                j = (j+1)\%n;
12
            res=max(\{res,dis\_PP(p[i],p[j]),dis\_PP(p[i+1],p[j])\});\\
13
        }
14
15
        return res;
   }
16
    半平面交
    template <class T>
2
    vector<Point<T>> hp(vector<Line<T>> lines)
3
    {
        sort(lines.begin(),lines.end(),[&](auto l1,auto l2)
        {
```

```
auto d1=l1.b-l1.a;
7
            auto d2=l2.b-l2.a;
8
            if (sgn(d1)!=sgn(d2)) return sgn(d1)==1;
            return cross(d1,d2)>0;
        });
11
12
        deque<Line<T>> ls;
13
        deque<Point<T>> ps;
14
15
        for (auto l:lines)
16
17
             if (ls.empty())
18
                 ls.push_back(l);
19
                 continue;
20
21
22
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
23
                 ps.pop_back();
                 ls.pop_back();
25
26
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps[0],l))
27
28
                 ps.pop_front();
                 ls.pop_front();
30
31
            if (cross(l.b-l.a,ls.back().b-ls.back().a) == 0)
32
33
                 if (dot(l.b-l.a,ls.back().b-ls.back().a)>0)
35
                 {
                     if (!pointOnLineLeft(ls.back().a,l))
36
37
                          assert(ls.size()==1);
38
39
                          ls[0]=l;
40
41
                     continue;
                 }
42
43
                 return {};
44
            ps.push_back(lineIntersection(ls.back(),l));
45
46
             ls.push_back(l);
        }
47
        while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),ls[0]))
48
49
            ps.pop_back();
50
51
             ls.pop_back();
52
        if (ls.size()<=2) return {};</pre>
        ps.push_back(lineIntersection(ls[0],ls.back()));
54
55
        return vector(ps.begin(),ps.end());
    }
56
    最小圆覆盖
    期望时间复杂度为O(n)。
    using Real=long double;
    //only for 3*3
    Real det(vector<vector<Real>> a)
    {
        Real res=0;
        for (int i=0;i<3;i++)</pre>
             Real tmp=1;
            for (int j=0;j<3;j++)</pre>
10
                 tmp*=a[j][(i+j)%3];
11
            res+=tmp;
12
13
14
        for (int i=0;i<3;i++)</pre>
        {
15
```

```
Real tmp=1;
16
17
             for (int j=0;j<3;j++)</pre>
                 tmp*=a[j][(i+j*2)%3];
18
19
             res-=tmp;
20
        }
        return res;
21
22
    }
23
    mt19937_64 rnd(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
24
25
    tuple<Point<Real>,Real> Coverage(vector<Point<Real>> p)
26
27
28
         int n=p.size();
        shuffle(p.begin(),p.end(),rnd);
29
        Point<Real> C=p[0];
30
        Real r=0;
31
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
32
             if (dis_PP(C,p[i])>r)
33
34
             {
                 C=p[i],r=0;
35
                 for (int j=0;j<i;j++)</pre>
36
                      if (dis_PP(C,p[j])>r)
37
38
                      {
                          C=(p[i]+p[j])*0.5;
                          r=dis_PP(p[i],p[j])*0.5;
40
41
                           for (int k=0;k<j;k++)</pre>
                               if (dis_PP(C,p[k])>r)
42
                               {
43
44
                                   array<Real,3> x,y;
                                   x[0]=p[i].x,y[0]=p[i].y;
45
                                   x[1]=p[j].x,y[1]=p[j].y;
46
                                   x[2]=p[k].x,y[2]=p[k].y;
47
48
                                   vector<vector<Real>> a(3,vector<Real>(3)),b(a),c(a);
                                   for (int t=0;t<3;t++)</pre>
49
                                   {
50
51
                                        a[t][0]=b[t][0]=x[t]*x[t]+y[t]*y[t];
                                        c[t][0]=b[t][1]=x[t];
52
                                        a[t][1]=c[t][1]=y[t];
53
54
                                        a[t][2]=b[t][2]=c[t][2]=1;
55
                                   Real px=det(a)/det(c)/2.0,py=-det(b)/det(c)/2.0;
56
                                   C={px,py};
57
                                   r=dis_PP(C,p[i]);
58
59
                               }
60
                      }
61
             }
        return {C,r};
62
    }
```