Algorithm Library

CReatiQ South China Normal University March 17, 2025

Contents

常用文件	3
DEBUG 头	3
int128 输入输出流	3
常用数学函数	
纳秒级随机种子	
Linux 对拍	4
数学	4
欧拉筛	
取模类(MInt)	
组合数	
多项式	
原根表	
线性基	
min-plus 卷积	13
模意义分数还原	14
Exgcd	14
一次函数下取整区间和	15
二元一次不定方程	15
行列式求值	16
高斯消元法	16
枚举二进制下有 k 个 1 的数	17
康托展开	17
Lagrange 插值法	18
数据结构	19
并查集(启发式合并 + 带撤销)	
笛卡尔树	
状压 RMQ	
ST表	
树状数组	
线段树	
可并堆(pb_ds)	
成员函数	
示例	
平衡树(pb_ds)	
成员函数	
示例	25
哈希表(pb_ds)	26
D. Mr. H.	
字符串	26
字符串哈希(随机模数)....................................	
允许 k 次失配的字符串匹配	
最长公共子串	
Code	
KMP	
字符串周期	
统计前缀出现次数	
求满足一些要求的 Border	
Code	27
Z 函数	27
AC 自动机	28
后缀数组	29
(广义)后缀自动机	29
不同子串个数	29
字典序第 k 大子串....................................	30

	F I WITTIND	
	最小循环移位	
	出现次数	30
	首次出现位置	30
	所有出现位置	
	最短未出现字符串....................................	
	最长公共子串	
	Code	30
	Manacher	31
	本质不同回文子串数....................................	
	回文子串出现次数	32
	Code	32
	含通配符字符串匹配	33
图i		33
	拓扑排序	33
	树的直径	
	动态树直径(CF1192B)	
	树的重心	35
	Dijkstra	36
	SPFA	36
	Johnson	
	强连通分量	
	边双连通分量	
	轻重链剖分	40
	虚树	41
	欧拉路径	42
	2-SAT	
	最大流	
	最小费用最大流	46
	二分图最大权匹配(KM)	47
	三元环计数	49
	树哈希	
	矩阵树定理	
	杞杆树足垤	31
计	拿几何	51
*15	EPS	_
	Point	
	Line	52
	距离	52
	点绕中心旋转	53
	关于线的对称点	
	位置关系判断	
	线段交点	54
	过定点做圆的切线	54
	两圆交点....................................	54
		54
	自适应辛普森法	
	静态凸包	
	旋转卡壳求直径	
	业业型学	

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
   mt19937_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
             m=min(m,Z::getMod()-1);
11
             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
100
         friend Poly operator - (const Poly &a,const Poly &b)
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));
                       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
                                10
    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
    1231453023109121
                        35 45
                                3
32
    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))
                {
14
                    if (!a[i])
15
```

a[i]=t;

```
return 1:
18
19
                      }
                      else t^=a[i];
20
                 }
21
             return 0;
         }
23
24
         void init(const vector<i64> &v) { for (auto x:v) insert(x); }
25
26
27
         bool check(i64 t)
28
             for (int i=L;i>=0;i--)
29
                  if (t&(1ll<<i))
30
                      if (!a[i]) return 0;
31
32
                      else t^=a[i];
             return 1;
33
34
         }
35
36
         i64 QueryMax()
37
             i64 res=0;
38
39
             for (int i=L;i>=0;i--)
                 res=max(res,res^a[i]);
40
41
             return res;
42
         }
43
         i64 QueryMin()
44
45
         {
46
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
47
                 if (a[i]) return a[i];
             return 0;
48
         }
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
             {
58
                  for (int j=i-1;j>=0;j--)
                      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
    };
    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
3
         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;
10
             while (ql+m<=l) ++ql;</pre>
11
             while (qr>r) --qr;
12
13
             int qmid=-1;
             c[mid]=inf;
14
15
             for (int i=ql;i<=qr;i++)</pre>
             {
16
```

```
if (a[i]+b[mid-i]-i<c[mid])</pre>
17
18
                     c[mid] = a[i] + b[mid-i];
19
                     qmid=i;
20
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
        };
26
27
        solve(0,n+m-2,0,n-1);
28
29
        return c;
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;
11
        return make_pair(x,a);
12
    }
13
14
    pair<int,int> restore(int x)
15
        vector<int> a;
16
17
        int p=P;
        Z inv=Z(x).inv();
18
19
        while (x)
20
21
            a.push_back(x);
22
            swap(x,p);
            x%=p;
23
24
        pair<int, int> res{P,P};
25
        for (auto ca:a)
26
27
            int cb=(Z(ca)*inv).x;
28
            ca=min(ca,P-ca);
29
            cb=min(cb,P-cb);
30
31
            if (max(res.first,res.second)>max(ca,cb))
32
                 res={ca,cb};
        }
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;

```
11 return;
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
         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
```

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
        return;
    }
12
13
    i64 ceilDiv(i64 n,i64 m)
14
    {
15
        if (n>=0) return (n+m-1)/m;
        else return n/m;
17
    }
18
19
    i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
20
21
        if (n>=0) return n/m;
22
23
        else return (n-m+1)/m;
    }
24
25
    void R()
26
27
28
        i64 a,b,c,x,y,t;
        cin>>a>>b>>c;
29
        t=__gcd(a,b);
```

```
if (c%t)
31
32
        {
             cout<<"-1\n";
33
34
             return;
35
        }
        exgcd(a,b,x,y);
36
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';
40
        return;
41
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
12
                     for (int k=i;k<n;k++)</pre>
13
                          a[j][k]-=a[i][k]*d;
                     swap(a[i],a[j]);
                     fl=-fl;
15
16
                 swap(a[i],a[j]);
17
                 fl=-fl;
18
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;
    int Gauss(vector<vector<Real>> a,vector<Real> &x)
5
        int n=a.size(),i=0,j=0;
        for (;i<n\&\&j<n;i++,j++)
        {
             int mx=i;
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
10
                 if (abs(a[k][j])>abs(a[mx][j]))
11
12
                     mx=k;
             if (mx!=i) swap(a[mx],a[i]);
13
14
             if (fabs(a[i][j]) < eps)</pre>
             {
15
                 i--;
                 continue;
17
18
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
19
                 if (fabs(a[k][j])>eps)
20
                     Real t=a[k][j]/a[i][j];
22
23
                     for (int l=j;l<=n;l++)</pre>
                          a[k][l]-=a[i][l]*t;
24
```

```
a[k][j]=0;
25
26
27
        for (int k=i;k<n;k++)</pre>
28
             if (fabs(a[k][j])>eps)
                 return -1;//No solution
30
31
        if (i<n) return n-i;//number of free elements</pre>
        for (int k=n-1;k>=0;k--)
32
33
             for (int l=k+1;l<n;l++)</pre>
34
                 a[k][n]-=a[k][l]*x[l];
35
             x[k]=a[k][n]/a[k][k];
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>
                 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;
14
16
    vector<int> decantor(i64 x,int n)
17
18
19
        vector<int> rest(n),a(n),p(n);
20
        iota(rest.begin(),rest.end(),1);
21
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
27
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
28
             p[i]=rest[a[i]];
29
             rest.erase(lower_bound(rest.begin(),rest.end(),p[i]));
30
31
        }
32
        return p;
    }
33
    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)
2
    {
        Z res=1;
        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
13
         return res;
    }
14
15
    vector<int> decantor(vector<int> a,int n)
16
17
    {
18
         int cnt=0;
        vector<int> p(n);
19
20
         __gnu_pbds::tree<pair<int,int>,__gnu_pbds::null_type,
21
         less<pair<int,int>>,__gnu_pbds::rb_tree_tag,
         __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update> tr;
22
23
        for (int i=1;i<=n;i++)</pre>
24
25
             tr.insert({i,cnt++});
        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;
    }
    Lagrange 插值法
    \mathcal{O}(n^2) 还原系数。
    vector<Z> Lagrange(const vector<Z> &x,const vector<Z> &y)
1
2
    {
         int n=x.size();
        vector<Z> a(n),b(n+1),c(n+1),f(n);
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             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
14
        b[0]=1;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
15
16
             for (int j=i+1;j>=1;j--)
17
                 b[j]=b[j-1]-b[j]*x[i];
18
19
             b[0]*=-x[i];
        }
20
21
22
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
23
        {
24
             if (x[i].x==0)
25
             {
26
                  for (int j=0;j<n;j++)</pre>
                      c[j]=b[j+1];
27
28
             }
29
             else
30
             {
                  Z inv=(-x[i]).inv();
                  c[0]=b[0]*inv;
32
                  for (int j=1;j<=n;j++)</pre>
33
                      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
39
        return f;
    }
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)
10
             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
             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
27
        void undo()
28
        {
             if (s.empty()) return;
29
             int y=s.top();
30
31
             s.pop();
32
             siz[fa[y]]-=siz[y];
            fa[y]=y;
33
34
35
        void back(int t=0) { while (s.size()>t) undo(); }
36
37
    };
    笛卡尔树
    struct CartesianTree
    {
        vector<int> ls,rs;
3
4
        CartesianTree(){}
        template<class T>
        CartesianTree(vector<T> &a) { init(a); }
        template<class T>
10
        void init(vector<T> &a)
11
12
        {
13
             int n=a.size(),top=0;
14
             vector<int> stk(n);
            ls.assign(n,-1);
15
             rs.assign(n,-1);
            for (int i=1;i<n;i++)</pre>
17
             {
18
19
                 int k=top;
                 while (k>=0&&a[stk[k]]>a[i])
20
                     k--;
21
                 if (k>=0) rs[stk[k]]=i;
22
23
                 if (k<top) ls[i]=stk[k+1];</pre>
24
                 stk[++k]=i;
                 top=k;
25
             }
```

```
28
    };
    状压 RMQ
    template <class T,class Cmp=less<T>>
    struct RMQ
2
        const Cmp cmp=Cmp();
        static constexpr unsigned B=64;
        using u64=unsigned long long;
        int n;
        vector<vector<T>> a;
        vector<T> pre,suf,ini;
        vector<u64> stk;
11
        RMQ() {}
12
        RMQ(const vector<T> &v) { init(v); }
13
14
15
        void init(const vector<T> &v)
        {
16
17
             n=v.size();
18
             pre=suf=ini=v;
             stk.resize(n);
19
             if (!n) return;
             const int M=(n-1)/B+1;
21
             const int lg=__lg(M);
22
             a.assign(lg+1,vector<T>(M));
23
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
24
25
             {
                 a[0][i]=v[i*B];
26
                 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);
28
30
             for (int i=1;i<n;i++)</pre>
                 if (i%B) pre[i]=min(pre[i],pre[i-1],cmp);
31
32
             for (int i=n-2;i>=0;i--)
                 if (i%B!=B-1) suf[i]=min(suf[i],suf[i+1],cmp);
33
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
34
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=M;i++)</pre>
35
36
                      a[j+1][i]=min(a[j][i],a[j][i+(1<<j)],cmp);
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
37
             {
38
                 const int l=i*B;
                 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
                      stk[j]=s;
46
47
                 }
             }
48
        }
49
50
51
        //查询区间 [l,r) 的 RMQ
        T operator()(int l,int r)
52
53
54
             if (1/B!=(r-1)/B)
55
             {
56
                 T ans=min(suf[l],pre[r-1],cmp);
                 l=l/B+1,r=r/B;
57
                 if (l<r)
59
                      int k=__lg(r-l);
60
61
                      ans=min({ans,a[k][l],a[k][r-(1<< k)]},cmp);
                 }
62
                 return ans;
63
             }
64
65
             else
             {
```

}

27

```
int x=B*(1/B);
67
68
                 return ini[__builtin_ctzll(stk[r-1]>>(l-x))+l];
            }
69
70
        }
    };
    ST 表
    template <class T>
    struct ST
2
3
4
        int n;
        vector<vector<T>> a;
        ST(const vector<T> &v) { init(v); }
        void init(const vector<T> &v)
11
             n=v.size();
            if (!n) return;
13
14
             const int lg=__lg(n);
            a.assign(lg+1,vector<T>(n));
15
            a[0]=v;
16
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
17
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=n;i++)</pre>
18
19
                     a[j+1][i]=__gcd(a[j][i],a[j][i+(1<<j)]);
        }
20
21
        T operator()(int l,int r)
22
23
24
             int k=__lg(r-l);
            return __gcd(a[k][l],a[k][r-(1<<k)]);</pre>
25
    };
    树状数组
    template <class T>
    struct BIT
    {
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
        void add(int x,const T &v)
15
16
             for (int i=x+1;i<=n;i+=i&-i)</pre>
17
                 a[i-1]=a[i-1]+v;
18
19
20
        //查询区间 [0,x)
        T sum(int x)
22
23
24
             T ans{};
             for (int i=x;i>0;i-=i&-i)
25
                 ans=ans+a[i−1];
27
             return ans;
28
29
        //查询区间 [l,r)
30
        T rangeSum(int l,int r) { return sum(r)-sum(l); }
32
```

```
int select(const T &k)
33
34
             int x=0:
35
36
             T cur{};
             for (int i=1<<__lg(n);i;i>>=1)
37
38
39
                 if (x+i<=n&&cur+a[x+i-1]<=k)</pre>
40
                 {
                      x+=i;
41
42
                      cur=cur+a[x-1];
43
44
45
             return x;
46
    };
47
    线段树
    template <class Info,class Tag>
2
    struct SGT
    {
3
4
        int n;
        vector<Info> info;
5
        vector<Tag> tag;
        SGT():n(0) {}
        SGT(int n_,Info v_=Info()) { init(n_,v_); }
10
        template <class T>
11
        SGT(vector<T> init_) { init(init_); }
12
13
14
        void init(int n_,Info v_=Info()) { init(vector(n_,v_)); }
15
        template <class T>
17
        void init(vector<T> init_)
        {
18
19
             n=init_.size();
             info.assign(4<<__lg(n),Info());</pre>
20
21
             tag.assign(4<<__lg(n),Tag());</pre>
             function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
22
23
             {
                 if (r-l==1)
24
                 {
25
                      info[p]=init_[l];
                      return;
27
28
                 int m=(l+r)>>1;
29
                 build(p<<1,1,m);
30
31
                 build(p<<1|1,m,r);
                 pushup(p);
32
33
34
             build(1,0,n);
35
36
        void pushup(int p) { info[p]=info[p<<1]+info[p<<1|1]; }</pre>
37
38
        void apply(int p,const Tag &v)
39
40
41
             info[p].apply(v);
             tag[p].apply(v);
42
43
        }
44
45
        void pushdown(int p)
46
47
             apply(p<<1,tag[p]);
48
             apply(p<<1|1,tag[p]);
             tag[p]=Tag();
49
        }
51
52
        void modify(int p,int l,int r,int x,const Info &v)
53
        {
```

```
if (r-l==1)
54
55
             {
                  info[p]=v;
56
57
                  return;
58
             int m=(l+r)>>1:
59
             pushdown(p);
60
             if (x<m) modify(p<<1,l,m,x,v);</pre>
61
             else modify(p<<1|1,m,r,x,v);
62
63
             pushup(p);
         }
64
65
         //0(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)
69
70
             if (l>=y||r<=x) return Info();
71
72
             if (l>=x&&r<=y) return info[p];</pre>
             int m=(l+r)>>1;
73
             pushdown(p);
74
75
             return rangeQuery(p<<1,1,m,x,y)+rangeQuery(p<<1|1,m,r,x,y);</pre>
76
         }
77
         //O(log n) 区间查询 [l,r)
78
79
         Info rangeQuery(int l,int r) { rangeQuery(1,0,n,l,r); }
80
         void rangeApply(int p,int l,int r,int x,int y,const Tag &v)
81
82
             if (l>=y||r<=x) return;
83
             if (l>=x&&r<=y)
84
85
              {
                  apply(p,v);
86
87
                  return;
88
             int m=(l+r)>>1;
89
             pushdown(p):
90
             rangeApply(p<<1,l,m,x,y,v);</pre>
91
92
             rangeApply(p<<1|1,m,r,x,y,v);</pre>
             pushup(p);
93
94
         }
95
         //O(log n) 区间操作 [l,r)
96
97
         void rangeApply(int l,int r,const Tag &v) { rangeApply(1,0,n,l,r,v); }
98
99
         //O(log n) 区间 [l,r) 内查找第一个合法位置
         template <class F>
100
101
         int findFirst(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
102
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
103
104
             if (r-l==1) return l;
             int m=(l+r)>>1;
105
             pushdown(p);
              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
109
             return res;
         }
110
111
112
         template <class F>
         int findFirst(int l,int r,F pred) { return findFirst(1,0,n,l,r,pred); }
113
114
         template <class F>
115
         int findLast(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
116
117
118
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
             if (r-l==1) return l;
119
             int m=(l+r)>>1;
120
121
             pushdown(p);
              int res=findLast(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
122
             if (res==-1) res=findLast(p<<1,1,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
         void apply(Tag t)
135
136
137
              a*=t.a;
              b=b*t.a+t.b;
138
139
    };
140
141
     struct Info
142
143
         i64 x=0,l=0,r=0;
144
         void apply(Tag t)
145
146
              int len=r-l+1;
147
              x=x*t.a+len*t.b;
148
149
    };
150
151
    Info operator + (Info a,Info b)
152
153
         return {a.x+b.x,min(a.l,b.l),max(a.r,b.r)};
154
155
```

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;
10
   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];
15
     for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);</pre>
16
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
17
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
18
     // 输出结果 : 5;
19
     q1.pop();
20
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
```

```
id = q1.push(10);
22
23
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
     q1.modify(id, 1);
24
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
25
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
     // 输出结果 : 4;
27
28
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
29
     id = q1.push(7);
30
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 7];
     q1.erase(id);
32
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
     q2.push(1), q2.push(3), q2.push(5);
34
     // q1 中元素 : [1, 1, 2, 3], q2 中元素 : [1, 3, 5];
35
     q2.join(q1);
     // q1 中无元素, q2 中元素 : [1, 1, 1, 2, 3, 3, 5];
37
```

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,
                     __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update>
12
13
       trr;
14
   int main() {
15
     int cnt = 0;
     trr.insert(make_pair(1, cnt++));
17
     trr.insert(make_pair(5, cnt++));
     trr.insert(make_pair(4, cnt++));
19
     trr.insert(make_pair(3, cnt++));
     trr.insert(make_pair(2, cnt++));
     // 树上元素 {{1,0},{2,4},{3,3},{4,2},{5,1}}
22
     auto it = trr.lower_bound(make_pair(2, 0));
24
     trr.erase(it);
     // 树上元素 {{1,0},{3,3},{4,2},{5,1}}
     auto it2 = trr.find_by_order(1);
26
27
     cout << (*it2).first << endl;</pre>
     // 输出排名 0 1 2 3 中的排名 1 的元素的 first:1
```

```
int pos = trr.order_of_key(*it2);
29
30
      cout << pos << endl;</pre>
      // 输出排名
31
      decltype(trr) newtr;
32
33
      trr.split(*it2, newtr);
      for (auto i = newtr.begin(); i != newtr.end(); ++i) {
34
       cout << (*i).first << ' ';
35
      }
36
      cout << endl;</pre>
37
      // {4,2},{5,1} 被放入新树
38
      trr.join(newtr);
39
      for (auto i = trr.begin(); i != trr.end(); ++i) {
40
       cout << (*i).first << ' ';
41
42
      cout << endl;</pre>
43
      cout << newtr.size() << endl;</pre>
44
      // 将 newtr 树并入 trr 树, newtr 树被删除。
      return 0;
46
   }
   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
            x+=s1;
11
12
            x=(x^{(x>>33)}*s2;
            x=(x^{(x>>30)})*s3;
13
            return x;
14
15
        }
   };
16
17
    __gnu_pbds::gp_hash_table<u64,u64,Hash> mp;
```

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 $\mathcal{O}(m+n\log^2 n)$ 。

Code

```
bool isPrime(int n)
{
    if (n<=1) return 0;
    for (int i=2;i*i<=n;i++)
        if (n%i==0) return 0;
    return 1;
}

int findPrime(int n)
{
    while (!isPrime(n)) n++;</pre>
```

```
return n:
12
13
    }
14
    mt19937 rng(time(0));
15
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
    struct StrHash
17
18
        int n;
19
        vector<int> h,p;
20
21
        StrHash(const string &s){ init(s); }
22
23
        void init(const string &s)
24
25
26
             n=s.size();
             h.resize(n+1);
27
28
             p.resize(n+1);
             p[0]=1;
29
             for (int i=0;i<n;i++) h[i+1]=(10ll*h[i]+s[i]-'a'+1)%P;</pre>
             for (int i=0;i<n;i++) p[i+1]=10ll*p[i]%P;</pre>
31
        }
32
33
         //查询 [1,r) 的区间哈希
34
        int get(int l,int r) { return (h[r]+1ll*(P-h[l])*p[r-l])%P; }
    };
36
```

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。

Code

```
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;
}
</pre>
```

Z函数

```
vector<int> zFunction(string s)

int n=s.size();
vector<int> z(n);
z[0]=n;
for (int i=1,j=1;i<n;i++)</pre>
```

```
{
8
            z[i]=max(0,min(j+z[j]-i,z[i-j]));
            while (i+z[i] \le n\&\&s[z[i]] == s[i+z[i]]) z[i] ++;
            if (i+z[i]>j+z[j]) j=i;
10
        }
        return z;
12
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
4
             int len;
            int link;
            array<int,ALPHABET> next;
            Node():len{0},link{0},next{}{}
10
11
12
        vector<Node> t;
13
14
        ACAM() { init(); }
15
        void init()
16
17
18
            t.assign(2,Node());
19
            t[0].next.fill(1);
            t[0].len=-1;
20
21
        }
22
        int newNode()
23
24
            t.emplace_back();
25
            return t.size()-1;
26
        }
27
28
        int add(const string &a)
29
30
31
            int p=1;
            for (auto c:a)
32
33
            {
                 int x=c-'a';
34
                 if (t[p].next[x]==0)
35
                     t[p].next[x]=newNode();
37
                     t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
38
39
                 }
                 p=t[p].next[x];
40
41
            }
            return p;
42
43
44
45
        void work()
46
            queue<int> q;
47
48
            q.push(1);
            while (!q.empty())
49
50
            {
                 int x=q.front();
51
52
                 q.pop();
                 for (int i=0;i<ALPHABET;i++)</pre>
53
54
                     if (t[x].next[i]==0) t[x].next[i]=t[t[x].link].next[i];
55
56
                     else
57
                     {
                          t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
                          q.push(t[x].next[i]);
59
```

```
}
61
                }
            }
62
        }
63
        int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
65
66
        int link(int p) { return t[p].link; }
67
68
        int size() { return t.size(); }
   };
70
    后缀数组
    struct SA
2
    {
        int n;
3
        vector<int> sa,rk,lc;
        SA(const string &s)
5
            n=s.length();
            sa.resize(n);
            rk.resize(n);
            lc.resize(n-1);
10
            iota(sa.begin(),sa.end(),0);
            sort(sa.begin(),sa.end(),[\&](int a,int b){ return s[a] < s[b]; });
12
            rk[sa[0]]=0;
13
            for (int i=1;i<n;i++) rk[sa[i]]=rk[sa[i-1]]+(s[sa[i]]!=s[sa[i-1]]);</pre>
14
            int k=1;
15
            vector<int> tmp,cnt(n);
17
            tmp.reserve(n);
            while (rk[sa[n-1]]<n-1)</pre>
18
19
                tmp.clear();
21
                for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
                for (auto i:sa)
22
23
                     if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
                fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
24
                for (int i=0;i<n;i++) cnt[rk[i]]++;</pre>
25
                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];
28
                swap(rk,tmp);
                rk[sa[0]]=0;
29
                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
33
            for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
34
                if (rk[i]==0) j=0;
36
                else
37
38
                {
                     for (j-=j>0;i+j<n&&sa[rk[i]-1]+j<n&&s[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) j++;</pre>
39
40
                     lc[rk[i]-1]=j;
                41
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 firstpos(cur) = len(cur) + 1,克隆点时 firstpos(clone) = firstpos(q)。 答案即为 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。

Code

```
struct SAM
    {
2
        static constexpr int ALPHABET=26;
        struct Node
             int len;
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
            Node():len{},link{},next{} {}
        };
11
        vector<Node> t;
13
        SAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
             t.assign(2,Node());
18
            t[0].next.fill(1);
19
20
             t[0].len=-1;
        }
21
        int newNode()
23
24
             t.emplace_back();
25
             return t.size()-1;
26
27
        }
28
        int extend(int lst,int c)
29
30
             if (t[lst].next[c]&&t[t[lst].next[c]].len==t[lst].len+1)
31
                 return t[lst].next[c];
32
             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
                 p=t[p].link;
39
40
            if (!p)
41
             {
                 t[np].link=1;
42
43
                 return np;
44
45
            int q=t[p].next[c];
            if (t[q].len==t[p].len+1)
46
47
            {
                 t[np].link=q;
48
49
                 return np;
            if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
51
            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;
56
            t[q].link=t[np].link=nq;
            while (p&&t[p].next[c]==q)
58
            {
59
                 t[p].next[c]=nq;
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
69
            return p;
        }
70
71
        int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
72
73
        int link(int p) { return t[p].link; }
74
75
        int len(int p) { return t[p].len; }
76
77
        int size() { return t.size(); }
78
79
    };
    Manacher
    vector<int> manacher(vector<int> s)
1
2
    {
3
        vector<int> t{0};
        for (auto c:s)
4
        {
            t.push_back(c);
            t.push_back(0);
        }
        int n=t.size();
10
        vector<int> r(n);
        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>
            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。

Code

```
struct PAM
    {
2
        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;
        int suff;
11
12
        string s;
13
        PAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
        {
             t.assign(2,Node());
18
            t[0].len=-1;
19
20
            suff=1;
            s.clear();
21
        }
22
23
24
        int newNode()
25
26
             t.emplace_back();
27
             return t.size()-1;
        }
28
29
        bool add(char c,char offset='a')
30
31
             int pos=s.size();
32
             s+=c;
33
            int let=c-offset;
             int cur=suff,curlen=0;
35
             while (1)
36
37
             {
                 curlen=t[cur].len;
38
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos]) break;
                 cur=t[cur].link;
40
41
            if (t[cur].next[let])
42
43
             {
44
                 suff=t[cur].next[let];
45
                 return 0;
46
             int num=newNode();
47
             suff=num;
48
             t[num].len=t[cur].len+2;
49
            t[cur].next[let]=num;
50
51
             if (t[num].len==1)
52
             {
53
                 t[num].link=t[num].cnt=1;
                 return 1;
54
55
            while (1)
```

```
{
57
58
                 cur=t[cur].link;
                 curlen=t[cur].len;
59
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
60
                     t[num].link=t[cur].next[let];
62
63
                     break;
                 }
64
65
            t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
            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());
3
        static array<Z,256> c;
        static bool inited=0;
        if (!inited)
        {
             inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
10
11
12
        int n=s.size(),m=t.size();
13
        if (n<m) return {};</pre>
        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
        {
18
             f[i]=c[s[i]];
            ff[i]=f[i]*f[i];
19
             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
25
            gg[i]=g[i]*g[i];
            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
            if ((fffg[m-1+i]+fggg[m-1+i]-ffgg[m-1+i]*2)==0)
30
                 res.push_back(i);
31
        return res;
32
33
    }
    /*
34
    a***b***c****
35
    bcd
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();
        vector<int> res,in(n);
        queue<int> q;
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            for (int v:adj[u])
```

```
in[v]++;
9
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            if (!in[u])
10
                q.push(u);
11
        while (!q.empty())
12
13
14
            int u=q.front();
            q.pop();
15
            res.push_back(u);
16
            for (int v:adj[u])
17
18
19
                in[v]--;
                if (!in[v]) q.push(v);
20
21
        }
22
        return res;
23
    }
    树的直径
    int diameter(vector<vector<int>>> &adj)
    {
2
        int n=adj.size(),d=0;
        vector<int> dp(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
            for (int v:adj[u])
                if (v==f) continue;
                self(self,v,u);
11
                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
15
        };
16
        dfs(dfs,0,0);
17
        return d;
18
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
    {
12
        i64 ans=0,mx=0,mn=1e18,lm=0,rm=0;
        void apply(Tag t)
13
14
            mx+=t.dt;
15
            mn+=t.dt;
            lm-=t.dt;
17
18
            rm-=t.dt;
19
        }
    };
20
    Info operator + (Info a,Info b)
22
23
        Info c;
24
```

```
c.ans=max({a.ans,b.ans,a.rm+b.mx,a.mx+b.lm});
25
26
        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
    void R()
33
34
    {
        i64 n,q,w;
35
36
        cin>>n>>q>>w;
        vector<int> in(n),out(n),ord;
37
        vector<i64> dep(n,-1);
38
39
        vector<array<i64,3>> edges(n-1);
        vector<vector<array<i64,2>>> adj(n);
40
41
        for (int i=1;i<n;i++)</pre>
42
43
             i64 a,b,c;
44
             cin>>a>>b>>c;
45
             a--,b--;
46
             edges[i-1]={a,b,c};
47
             adj[a].push_back({b,c});
             adj[b].push_back({a,c});
        }
49
50
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
51
52
            in[u]=out[u]=ord.size();
             ord.push_back(u);
54
             for (auto [v,w]:adj[u])
55
56
57
                 if (dep[v]!=-1) continue;
58
                 dep[v]=dep[u]+w;
                 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
68
        SGT<Info,Tag> sgt(ord.size());
        for (int i=0;i<ord.size();i++)</pre>
69
70
             \verb|sgt.modify(i, \{0|l, dep[ord[i]], dep[ord[i]], -dep[ord[i]], -dep[ord[i]]\})|;\\
71
72
        i64 las=0;
        for (int i=0;i<q;i++)</pre>
73
74
75
             i64 d,e,D,E;
             cin>>d>>e;
76
            D=(d+las)\%(n-1);
            E=(e+las)%w;
78
             auto &[x,y,w]=edges[D];
79
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
85
        return;
    }
    树的重心
    vector<int> centroid(vector<vector<int>> &adj,int rt)
    {
2
        int n=adj.size();
3
        vector<int> siz(n),res(n),w(n),fa(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
```

```
{
8
            siz[u]=1,res[u]=u,fa[u]=f;
            for (int v:adj[u])
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)
20
21
                {
                     if (max(w[p],siz[u]-siz[p])<=siz[u]/2)</pre>
22
23
                     {
                         res[u]=p;
24
25
                         break;
                     }
26
27
                     else p=fa[p];
28
29
            }
        };
31
32
        dfs(dfs,rt,rt);
33
        return res;
   }
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();
        using pa=pair<i64,int>;
4
        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())
            int u=q.top().second;
11
            q.pop();
12
13
            ed[u]=1;
            for (auto [v,w]:adj[u])
14
15
                if (d[u]+w<d[v])
                {
16
                     d[v]=d[u]+w;
17
18
                     q.push(\{d[v],v\});
19
20
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
        }
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
3
        int n=adj.size();
        assert(n);
        queue<int> q;
        vector<int> len(n),ed(n);
        vector<i64> d(n,inf);
        q.push(s); d[s]=0;
        while (!q.empty())
```

```
{
10
11
             int u=q.front();
             q.pop();
12
             ed[u]=0;
13
             for (auto [v,w]:adj[u])
                 if (d[u]+w<d[v])
15
16
                      d[v]=d[u]+w;
17
                      len[v]=len[u]+1;
18
19
                      if (len[v]>n) return {};
                      if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
20
21
        }
22
        return d;
23
    }
24
    Johnson
    vector<vector<i64>> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
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
    {
        int n=adj.size();
11
        assert(n);
12
        queue<int> q;
13
14
        vector<int> len(n),ed(n,1);
        vector<i64> d(n);
15
        for (int i=0;i<n;i++) q.push(i);</pre>
        while (!q.empty())
17
18
             int u=q.front();
19
             q.pop();
20
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
                      len[v]=len[u]+1;
                      if (len[v]>n) return {};
27
                      if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
28
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
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
40
             for (auto &[v,w]:adj[u])
41
                 w+=h[u]-h[v];
42
        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
                      res[u][v]-=h[u]-h[v];
47
48
        return res;
    }
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
22
             adj.assign(n,{});
         }
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
34
             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
         }
         int lca(int u,int v)
67
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];
              return n-siz[rootedParent(u,v)];
101
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
15
        bool satisfiable()
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 }
```

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();
55
            g.assign(n,{});
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];
                           sx[y]=x;
28
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}} \ensuremath{\mathsf{Z}} \ensuremath{\mathsf{N}} \ensuremath{\mathsf{(n-1)}} \ensuremath{\mathsf{D}} \ensuremath{\mathsf{(n,vector}}$$ \ensuremath{\mathsf{Z}} \ensuremath{\mathsf{(n)}} \ensuremath{\mathsf{)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{Z}} \ensuremath{\mathsf{(n)}} \ensuremath{\mathsf{)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{Z}} \ensuremath{\mathsf{(n)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n)}}$$, $$ \ensuremath{\mathsf{(n,vector}} \ensuremath{\mathsf{(n,vector)}} \ensuremath{\mathsf{(n,vector
                             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
        friend bool operator == (Point a,Point b) { return a.x==b.x&&a.y==b.y; }
35
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,0(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;
        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
        for (auto l:lines)
15
16
17
             if (ls.empty())
18
             {
                 ls.push_back(l);
19
                 continue;
20
21
             while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
22
23
24
                 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
38
                          assert(ls.size()==1);
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());
    }
```