# Algorithm Library

CReatiQ South China Normal University March 17, 2025

# Contents

常用文件	3
DEBUG 头	
int128 输出流	
常用数学函数	3
纳秒级随机种子	4
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 ....................................	13
Exgcd	14
一次函数下取整区间和	14
二元一次不定方程	15
行列式求值	15
高斯消元法	16
枚举二进制下有 $k$ 个 $1$ 的数	16
康托展开	17
Lagrange 插值法	18
数据结构	18
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)	25
成员函数	25
示例	25
哈希表(pb_ds)	26
D. Mark	
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 ...................................	27
Code	27
Z 函数	27
AC 自动机	27
后缀数组	28
(广义) 后缀自动机	29
不同子串个数	29
字典序第 $k$ 大子串....................................	29

	E L GETTA LA	
	最小循环移位	
	出现次数	
	首次出现位置	. 29
	所有出现位置	30
	最短未出现字符串....................................	30
	最长公共子串	
	Code	
	Manacher	
	回文自动机	31
	本质不同回文子串数....................................	. 31
	回文子串出现次数	31
	Code	
		. 32
图i	<b>∤</b>	33
	- 拓扑排序	
	树的直径....................................	
	动态树直径(CF1192B)	
	树的重心	35
	Dijkstra	. 36
	SPFA	36
	Johnson	36
	边双连通分量	
	轻重链剖分	
	虚树	
	欧拉路径	
	2-SAT	43
	最大流	43
	最小费用最大流	45
	二分图最大权匹配(KM)	47
	三元环计数	
	矩阵树定理	
	<b>足[[                                   </b>	. 50
计	<b>算几何</b>	51
*15	EPS	-
	Point	
	Line	
	距离	. 52
	点绕中心旋转	. 52
	关于线的对称点	. 52
	位置关系判断	. 52
	线段交点	
	过定点做圆的切线	
	两圆交点	
	多边形面积	
	自适应辛普森法	
	静态凸包	. 54
	旋转卡壳求直径	. 55
	<b>火亚西</b> 六	

# 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
            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 输出流
    ostream &operator << (ostream &os,i128 n)
2
        string s;
        bool neg=n<0;</pre>
        if (neg) n=-n;
        while (n)
            s+='0'+n\%10;
            n/=10;
10
        if (neg) s+='-';
11
        reverse(s.begin(),s.end());
12
13
        if (s.empty()) s+='0';
        return os<<s;</pre>
14
    }
    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;
    }
    i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
    {
        if (n>=0) return n/m;
        else return (n-m+1)/m;
    }
11
    i128 gcd(i128 a,i128 b)
13
    {
14
```

```
return b?gcd(b,a%b):a;

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.

for ((i=0;i<100;i++))

do

./A__Generator > A.in
./A < A.in > A.out
```

# 数学

done

10

11 12

13 14 else

fi

## 欧拉筛

时间复杂度为  $\mathcal{O}(n)$ 。

./A\_\_Good < A.in > A.ans

if diff A.out A.ans;
then
 echo "AC"

echo "WA"

exit 1

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  $p_1 < p_2 < \cdots < p_k$  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, $f(n)=f(\frac{n}{q_n})\cdot f(g_n)$ 。

```
vector<int> minp,primes;
   // vector<int> phi;
   // 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);
       // num.assign(n+1,0);
14
       // f.assign(n+1,0);
       // g.assign(n+1,0);
16
       // phi[1]=1;
       // mu[1]=1;
       // d[1]=1;
```

```
// f[1]=g[1]=1;
20
21
         for (int i=2;i<=n;i++)</pre>
22
             if (!minp[i])
23
24
                 minp[i]=i;
25
                 primes.push_back(i);
26
                 // phi[i]=i-1;
27
                 // mu[i]=-1;
28
29
                 // d[i]=2;
                 // num[i]=1;
30
31
                 // f[i]=g[i]=i+1;
32
             }
             for (auto p:primes)
33
34
             {
                 if (i*p>n) break;
35
                 minp[i*p]=p;
                 if (p==minp[i])
37
38
                      // phi[i*p]=phi[i]*p;
39
                      // 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
43
                      // g[i*p]=g[i]*p+1;
                      // f[i*p]=f[i]/g[i]*g[i*p];
44
45
                      break;
46
                 // phi[i*p]=phi[i]*phi[p];
47
48
                 // mu[i*p]=-mu[i];
                 // num[i*p]=1;
49
50
                 // d[i*p]=d[i]<<1;
                 // f[i*p]=f[i]*f[p];
51
52
                 // g[i*p]=p+1;
             }
53
        }
54
    }
```

#### 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)
2
    {
3
        T res=1;
        for (;b;b>>=1,a*=a)
            if (b&1) res∗=a;
        return res;
    }
8
10
    template <int P>
    struct MInt
11
12
        int x;
13
14
        constexpr MInt():x{} {}
        constexpr MInt(i64 x):x{norm(x%getMod())} {}
15
16
17
        static int Mod;
        constexpr static int getMod()
18
19
            if (P>0) return P;
20
             else return Mod;
21
        }
22
23
        constexpr static void setMod(int Mod_) { Mod=Mod_; }
24
25
        constexpr int norm(int x) const
26
27
             if (x<0) x+=getMod();
28
29
            if (x>=getMod()) x-=getMod();
            return x;
```

```
}
31
32
         constexpr int val() const { return x; }
33
34
         explicit constexpr operator int () const { return x; }
35
36
37
         constexpr MInt operator - () const
38
             MInt res;
39
40
             res.x=norm(getMod()-x);
             return res;
41
42
43
         constexpr MInt inv() const
44
45
             assert(x!=0);
46
47
             return power(*this,getMod()-2);
48
         constexpr MInt &operator *= (MInt rhs) &
50
51
             x=1ll*x*rhs.x%getMod();
52
53
             return *this;
55
56
         constexpr MInt &operator += (MInt rhs) &
57
             x=norm(x+rhs.x);
58
             return *this;
         }
60
61
         constexpr MInt &operator -= (MInt rhs) &
62
63
64
             x=norm(x-rhs.x);
             return *this;
65
66
67
         constexpr MInt &operator /= (MInt rhs) &
68
             return *this*=rhs.inv();
70
71
72
         friend constexpr MInt operator * (MInt lhs,MInt rhs)
73
74
             MInt res=lhs;
75
76
             res*=rhs;
77
             return res;
78
         }
79
80
         friend constexpr MInt operator + (MInt lhs, MInt rhs)
81
             MInt res=lhs;
82
             res+=rhs;
             return res;
84
85
         }
86
         friend constexpr MInt operator - (MInt lhs, MInt rhs)
87
88
89
             MInt res=lhs;
             res-=rhs;
90
91
             return res;
92
         }
93
         friend constexpr MInt operator / (MInt lhs, MInt rhs)
94
95
             MInt res=lhs;
96
             res/=rhs;
             return res;
         }
99
         friend constexpr istream &operator >> (istream &is,MInt &a)
101
```

```
102
103
              i64 v;
              is>>v;
104
              a=MInt(v);
105
              return is;
         }
107
108
         friend constexpr ostream &operator << (ostream &os,const MInt &a) { return os<<a.val(); }</pre>
109
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
     template<int V,int P>
119
120
     constexpr MInt<P> CInv=MInt<P>(V).inv();
     组合数
     struct Comb
 1
     {
 2
         int n;
         vector<Z> _fac,_inv,_finv;
 4
 5
         Comb():n\{0\},\_fac\{1\},\_inv\{0\},\_finv\{1\}\{\}
         Comb(int n):Comb() { init(n); }
         void init(int m)
              m=min(m,Z::getMod()-1);
11
              if (m<=n) return;</pre>
              _fac.resize(m+1);
13
              _inv.resize(m+1);
14
15
              _finv.resize(m+1);
16
17
              for (int i=n+1;i<=m;i++)</pre>
                  _fac[i]=_fac[i-1]*i;
18
19
              _finv[m]=_fac[m].inv();
              for (int i=m;i>n;i--)
20
              {
21
22
                   _finv[i-1]=_finv[i]*i;
                   _inv[i]=_finv[i]*_fac[i-1];
23
              }
24
25
              n=m;
         }
26
27
         Z fac(int m)
28
29
              if (m>n) init(m<<1);
30
              return _fac[m];
31
         }
32
33
34
         Z finv(int m)
35
              if (m>n) init(m<<1);</pre>
36
37
              return _finv[m];
         }
38
39
         Z inv(int m)
40
41
              if (m>n) init(m<<1);</pre>
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
```

```
51
    } comb;
    多项式
    vector<int> rev;
    vector<Z> roots{0,1};
2
    void dft(vector<Z> &a)
5
    {
         int n=a.size();
        if (int(rev.size())!=n)
7
             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
17
        if (int(roots.size())<n)</pre>
18
        {
             int k=__builtin_ctz(roots.size());
19
20
             roots.resize(n);
             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
27
                      roots[i<<1|1]=roots[i]*e;</pre>
                  }
28
                  k++;
30
             }
31
        for (int k=1;k<n;k<<=1)</pre>
32
             for (int i=0;i<n;i+=k*2)</pre>
33
34
                  for (int j=0;j<k;j++)</pre>
35
                      Z u=a[i+j],v=a[i+j+k]*roots[j+k];
36
37
                      a[i+j]=u+v;
                      a[i+j+k]=u-v;
38
39
                  }
    }
40
41
    void idft(vector<Z> &a)
42
43
44
        int n=a.size();
        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
51
    struct Poly
52
    {
        vector<Z> a;
53
54
        Poly(){}
55
         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){}
        Poly(const initializer_list<Z> &a):a(a){}
59
60
61
        int size() const { return a.size(); }
62
         void resize(int n) { a.resize(n); }
63
64
        Z operator [] (int idx) const
65
```

```
if (idx<size()) return a[idx];</pre>
67
68
              else return 0;
69
70
         Z &operator [] (int idx) { return a[idx]; }
71
72
73
         Poly mulxk(int k) const
74
              auto b=a;
75
76
              b.insert(b.begin(),k,0);
              return Poly(b);
77
78
79
         Poly modxk(int k) const
80
81
              k=min(k,size());
82
83
              return Poly(vector<Z>(a.begin(),a.begin()+k));
         }
84
85
         Poly divxk(int k) const
86
87
88
              if (size()<=k) return Poly();</pre>
89
              return Poly(vector<Z>(a.begin()+k,a.end()));
         }
91
92
         friend Poly operator + (const Poly &a,const Poly &b)
93
              vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
94
95
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
                  res[i]=a[i]+b[i];
96
              return Poly(res);
97
         }
98
99
100
         friend Poly operator - (const Poly &a,const Poly &b)
101
              vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
102
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
103
                  res[i]=a[i]-b[i];
104
105
              return Poly(res);
         }
106
107
         friend Poly operator - (const Poly &a)
108
109
110
              vector<Z> res(a.size());
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
111
112
                  res[i]=-a[i];
              return Poly(res);
113
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
124
                       for (int j=0;j<b.size();j++)</pre>
                           c[i+j]+=a[i]*b[j];
125
                  return c;
126
127
              int sz=1,tot=a.size()+b.size()-1;
128
129
              while (sz<tot) sz<<=1;</pre>
              a.a.resize(sz);
130
131
              b.a.resize(sz);
132
              dft(a.a):
              dft(b.a);
133
134
              for (int i=0;i<sz;i++)</pre>
                  a.a[i]=a[i]*b[i];
135
              idft(a.a);
              a.resize(tot);
137
```

```
return a:
138
         }
139
140
         friend Poly operator * (Z a,Poly b)
141
142
              for (int i=0;i<int(b.size());i++) b[i]*=a;</pre>
143
144
         }
145
146
147
         friend Poly operator * (Poly a,Z b)
148
149
              for (int i=0;i<int(a.size());i++) a[i]*=b;</pre>
150
              return a;
         }
151
152
         Poly &operator += (Poly b) { return (*this)=(*this)+b; }
153
154
         Poly &operator -= (Poly b) { return (*this)=(*this)-b; }
         Poly &operator *= (Poly b) { return (*this)=(*this)*b; }
155
156
         Poly &operator *= (Z b) { return (*this)=(*this)*b; }
157
         Poly deriv() const
158
159
              if (a.empty()) return Poly();
160
             vector<Z> res(size()-1);
              for (int i=0;i<size()-1;i++)</pre>
162
                  res[i]=(i+1)*a[i+1];
163
164
             return Poly(res);
         }
165
         Poly integr() const
167
168
              vector<Z> res(size()+1);
169
              for (int i=0;i<size();i++)</pre>
170
171
                  res[i+1]=a[i]/(i+1);
              return Poly(res);
172
173
174
         Poly inv(int m) const
175
176
              Poly x{a[0].inv()};
177
178
              int k=1;
              while (k<m)
179
180
181
                  k <<=1;
                  x=(x*(Poly{2}-modxk(k)*x)).modxk(k);
182
183
              return x.modxk(m);
184
185
         }
186
         Poly ln(int m) const { return (deriv()*inv(m)).integr().modxk(m); }
187
188
         Poly exp(int m) const
189
             Poly x{1};
191
              int k=1;
192
193
              while (k<m)
              {
194
195
                  k<<=1;
196
                  x=(x*(Poly{1}-x.ln(k)+modxk(k))).modxk(k);
197
             return x.modxk(m);
198
         }
199
200
         Poly pow(int k,int m) const
201
202
              int i=0;
203
              while (i<size()&&a[i].val()==0) i++;</pre>
204
205
              if (i==size()||1ll*i*k>=m) return Poly(vector<Z>(m));
              Z v=aΓil:
206
207
              auto f=divxk(i)*v.inv();
             return (f.ln(m-i*k)*k).exp(m-i*k).mulxk(i*k)*power(v,k);
208
```

```
}
209
210
         Poly sqrt(int m) const
211
212
213
              Poly x\{1\};
              int k=1;
214
              while (k<m)
215
216
              {
                  k <<=1;
217
                  x=(x+(modxk(k)*x.inv(k)).modxk(k))*((P+1)/2);
218
219
220
              return x.modxk(m);
221
         Poly mulT(Poly b) const
222
223
              if (b.size()==0) return Poly();
224
225
              int n=b.size();
              reverse(b.a.begin(),b.a.end());
226
227
              return ((*this)*b).divxk(n-1);
         }
228
229
         vector<Z> eval(vector<Z> x) const
230
231
              if (size()==0) return vector<Z>(x.size(),0);
232
              const int n=max(int(x.size()),size());
233
              vector<Poly> q(n<<2);</pre>
234
              vector<Z> ans(x.size());
235
              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
240
                  {
241
242
                       int m=(l+r)>>1;
                       build(p<<1,1,m);
243
                       build(p<<1|1,m,r);
244
                       q[p]=q[p<<1]*q[p<<1|1];
245
246
247
              };
              function<void(int,int,int,const Poly&)> work=[&](int p,int l,int r,const Poly &num)
248
249
                  if (r-l==1)
250
                  {
251
252
                       if (l<int(ans.size())) ans[l]=num[0];</pre>
                  }
253
254
                  else
255
                  {
256
                       int m=(l+r)>>1;
                       work(p << 1, l, m, num.mulT(q[p << 1 | 1]).modxk(m-l));
257
                       work(p<<1|1,m,r,num.mulT(q[p<<1]).modxk(r-m));</pre>
258
                  }
259
              };
260
              build(1,0,n);
              work(1,0,n,mulT(q[1].inv(n)));
262
              return ans;
263
264
    };
265
     原根表
     prime
                                k
                                    g
    3
                                1
 2
                                    2
     5
                            1
                                2
                                    2
    17
                                    3
                           1
                                4
     97
                            3
                                    5
 5
    193
                           3
                                6
                                    5
    257
                           1
                                8
                                    3
     7681
                           15
                               9
                                    17
                           3
     12289
                                12 11
     40961
                            5
                                13
                                    3
10
                                    3
11
    65537
                            1
                                16
```

```
786433
                      3 18 10
12
13
   5767169
                      11
                          19
   7340033
                          20 3
14
   23068673
                      11 21 3
15
   104857601
                      25 22 3
   167772161
                      5
                          25
17
   469762049
                      7
                          26
                              3
18
   1004535809
                      479 21
                              3
19
   2013265921
                      15 27 31
20
21
   2281701377
                      17 27 3
   3221225473
                      3
                          30
                              5
22
23
   75161927681
                      35 31
                              3
                          33 7
                      9
24
   77309411329
   206158430209
25
   2061584302081
                      15 37 7
26
   2748779069441
                      5
27
   6597069766657
                      3
                          41
                              5
   39582418599937
                      9 42 5
29
   79164837199873
                      9
                         43 5
                      15 44 7
   263882790666241
31
   1231453023109121
                      35 45
                              3
32
33
   1337006139375617
                      19 46
                              3
   3799912185593857
                      27 47 5
34
   4222124650659841
                     15 48 19
   7881299347898369
                      7
                          50 6
36
37
   31525197391593473
                      7
   180143985094819841 5
38
                         55 6
   1945555039024054273 27 56 5
39
   4179340454199820289 29 57 3
```

#### 线性基

```
struct LB
2
    {
3
        static constexpr int L=60;
        array<i64,L+1> a{};
4
        LB(){}
        LB(const vector<i64> &v) { init(v); }
8
        bool insert(i64 t)
10
11
             for (int i=L;i>=0;i--)
12
                 if (t&(1ll<<i))</pre>
13
                 {
14
                      if (!a[i])
15
16
                      {
17
                           a[i]=t;
                          return 1;
18
19
20
                      else t^=a[i];
                 }
21
22
             return 0;
        }
23
24
        void init(const vector<i64> &v) { for (auto x:v) insert(x); }
25
26
        bool check(i64 t)
27
28
             for (int i=L;i>=0;i--)
29
                 if (t&(1ll<<i))
30
                      if (!a[i]) return 0;
                      else t^=a[i];
32
             return 1;
33
34
        }
35
        i64 QueryMax()
36
37
             i64 res=0;
38
             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>
                 if (a[i]) return a[i];
47
             return 0;
48
        }
49
50
51
        i64 QueryKth(int k)
52
             i64 res=0;
53
             int cnt=0;
54
             array<i64,L+1> tmp{};
55
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
57
                 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
62
             if (k>=(1ll<<cnt)) return -1;</pre>
             for (int i=0;i<cnt;i++)</pre>
                 if (k&(1ll<<i)) res^=tmp[i];
64
65
             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
        int n=a.size(),m=b.size();
4
        vector<T> c(n+m-1);
        function<void(int,int,int,int)> solve=[&](int l,int r,int ql,int qr)
             if (l>r) return;
             int mid=(l+r)>>1;
             while (ql+m<=l) ++ql;</pre>
11
             while (qr>r) --qr;
12
             int qmid=-1;
13
            c[mid]=inf;
14
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
20
                     qmid=i;
21
22
                 else if (mid-i>=0&&mid-i<m) qmid=i;</pre>
             }
23
24
             solve(l,mid-1,ql,mid);
25
             solve(mid+1,r,qmid,qr);
        };
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)
{
```

```
int x=q,y=P,a=1,b=0;
4
        while (x>A)
             swap(x,y);
             swap(a,b);
             a-=x/y*b;
             x%=y;
10
        return make_pair(x,a);
11
    }
12
13
    pair<int,int> restore(int x)
14
15
        vector<int> a;
16
        int p=P;
17
        Z inv=Z(x).inv();
18
        while (x)
19
20
             a.push_back(x);
             swap(x,p);
22
             x%=p;
23
24
        pair<int, int> res{P,P};
25
        for (auto ca:a)
27
28
             int cb=(Z(ca)*inv).x;
             ca=min(ca,P-ca);
29
             cb=min(cb,P-cb);
30
31
             if (max(res.first,res.second)>max(ca,cb))
                 res={ca,cb};
32
33
        return res;
34
35
    }
    Exgcd
    可以证明 |x| \leq b, |y| \leq a。
    void exgcd(i64 a,i64 b,i64 &x,i64 &y)
2
    {
        if (!b)
        {
             x=1; y=0;
             return;
        exgcd(b,a%b,x,y);
        swap(x,y);
        y-=a/b*x;
        return;
11
12
    一次函数下取整区间和
    \vec{x} \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
13
             b%=c;
```

#### 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)
         {
             x=1; y=0;
             return;
         exgcd(b,a%b,x,y);
        swap(x,y);
        y-=a/b*x;
        return;
11
12
    }
13
    i64 ceilDiv(i64 n,i64 m)
14
15
        if (n>=0) return (n+m-1)/m;
16
         else return n/m;
17
18
    }
19
20
    i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
21
22
         if (n>=0) return n/m;
        else return (n-m+1)/m;
23
24
    }
25
    void R()
26
27
        i64 a,b,c,x,y,t;
28
29
        cin>>a>>b>>c;
        t=__gcd(a,b);
30
        if (c%t)
31
32
             cout<<"-1\n";
33
             return;
34
        }
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>
        else cout<<r-l+1ll<<' '<<x+l*b/t<<' '<<y-r*a/t<<' '<<x+r*b/t<<' '<<y-l*a/t<<'\n';</pre>
40
41
        return;
    }
42
```

#### 行列式求值

时间复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$ 。

Z det(vector<vector<Z>> a)

int n=a.size(),fl=1;
Z res=1;
for (int i=0;i<n;i++)

```
7
             for (int j=i+1;j<n;j++)</pre>
8
                  while (a[i][i].x)
                      int d=a[j][i].x/a[i][i].x;
11
12
                      for (int k=i;k<n;k++)</pre>
                          a[j][k]-=a[i][k]*d;
13
                      swap(a[i],a[j]);
14
15
                      fl=-fl;
16
17
                  swap(a[i],a[j]);
                  fl=-fl;
18
             }
19
20
         }
         for (int i=0;i<n;i++) res*=a[i][i];</pre>
21
22
         res*=fl;
         return res;
23
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)
         int n=a.size(),i=0,j=0;
         for (;i<n&&j<n;i++,j++)</pre>
         {
             int mx=i;
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
10
                  \textbf{if} \ (abs(a[k][j])>abs(a[mx][j])) \\
11
12
                      mx=k;
             if (mx!=i) swap(a[mx],a[i]);
13
             if (fabs(a[i][j]) < eps)</pre>
14
15
             {
16
17
                  continue;
18
19
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
                  if (fabs(a[k][j])>eps)
20
                  {
21
                      Real t=a[k][j]/a[i][j];
22
                      for (int l=j;l<=n;l++)</pre>
23
24
                          a[k][l]-=a[i][l]*t;
                      a[k][j]=0;
25
26
27
         for (int k=i;k<n;k++)</pre>
28
29
             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
36
             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)
```

# 16

#### 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])
10
                     a[i]++;
11
        for (int i=0;i<n-1;i++)</pre>
           res+=a[i]*fac[n-i-1];
13
14
        return res;
    }
15
16
17
    vector<int> decantor(i64 x,int n)
18
19
        vector<int> rest(n),a(n),p(n);
20
21
        iota(rest.begin(),rest.end(),1);
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
22
23
             a[i]=x/fac[n-i-1];
24
             x%=fac[n-i-1];
25
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
27
28
29
             p[i]=rest[a[i]];
             rest.erase(lower_bound(rest.begin(),rest.end(),p[i]));
30
31
        return p;
32
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_i
    Z cantor(vector<int> p,int n)
1
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
12
            res+=Z(a[i])*comb.fac(n-i-1);
        return res;
13
    }
15
    vector<int> decantor(vector<int> a,int n)
16
17
        int cnt=0;
18
19
        vector<int> p(n);
        __gnu_pbds::tree<pair<int,int>,__gnu_pbds::null_type,
20
21
        less<pair<int,int>>,__gnu_pbds::rb_tree_tag,
        __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update> tr;
22
23
24
        for (int i=1;i<=n;i++)</pre>
             tr.insert({i,cnt++});
25
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
        {
27
             p[i]=tr.find_by_order(a[i])->first;
28
             tr.erase(tr.lower_bound({p[i],0}));
29
        }
30
```

```
32
    }
    Lagrange 插值法
    \mathcal{O}(n^2) 还原系数。
    vector<Z> Lagrange(const vector<Z> &x,const vector<Z> &y)
2
        int n=x.size();
3
        vector<Z> a(n),b(n+1),c(n+1),f(n);
4
        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];
             a[i]=y[i]/t;
11
12
        }
13
        b[0]=1;
14
        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
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
22
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();
31
                 c[0]=b[0]*inv;
32
33
                 for (int j=1;j<=n;j++)</pre>
34
                     c[j]=(b[j]-c[j-1])*inv;
35
             for (int j=0;j<n;j++)</pre>
37
                 f[j]+=a[i]*c[j];
38
        return f;
39
    }
40
    数据结构
    并查集(启发式合并+带撤销)
    struct DSU
2
    {
         int n=0;
        vector<int> fa,siz;
        stack<int> s;
        DSU(int n) { init(n); }
        void init(int n)
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]); }
17
```

return p;

31

```
18
19
        void merge(int x,int y)
20
21
            x=get(x),y=get(y);
            if (x==y) return;
22
            if (siz[x]<siz[y]) swap(x,y);</pre>
23
24
             s.push(y),fa[y]=x,siz[x]+=siz[y];
        }
25
26
        void undo()
27
28
29
             if (s.empty()) return;
30
             int y=s.top();
             s.pop();
31
            siz[fa[y]]-=siz[y];
32
33
             fa[y]=y;
34
35
        void back(int t=0) { while (s.size()>t) undo(); }
    };
37
    笛卡尔树
    struct CartesianTree
1
2
    {
        vector<int> ls,rs;
3
        CartesianTree(){}
5
        template<class T>
        CartesianTree(vector<T> &a) { init(a); }
        template<class T>
10
        void init(vector<T> &a)
12
             int n=a.size(),top=0;
13
14
             vector<int> stk(n);
            ls.assign(n,-1);
15
16
            rs.assign(n,-1);
             for (int i=1;i<n;i++)</pre>
17
18
             {
                 int k=top;
19
                 while (k>=0&&a[stk[k]]>a[i])
20
21
                     k--;
                 if (k>=0) rs[stk[k]]=i;
22
                 if (k<top) ls[i]=stk[k+1];</pre>
23
24
                 stk[++k]=i;
25
                 top=k;
             }
27
    };
    状压 RMQ
    template <class T,class Cmp=less<T>>
1
    struct RMQ
2
3
    {
        const Cmp cmp=Cmp();
4
        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
12
        RMQ(const vector<T> &v) { init(v); }
13
14
        void init(const vector<T> &v)
15
16
        {
```

```
n=v.size();
17
18
             pre=suf=ini=v;
             stk.resize(n);
19
             if (!n) return;
20
             const int M=(n-1)/B+1;
             const int lg=__lg(M);
22
23
             a.assign(lg+1,vector<T>(M));
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
24
25
             {
                 a[0][i]=v[i*B];
                 for (int j=1;j<B&&i*B+j<n;j++)</pre>
27
28
                      a[0][i]=min(a[0][i],v[i*B+j],cmp);
             }
29
             for (int i=1;i<n;i++)</pre>
30
                 if (i%B) pre[i]=min(pre[i],pre[i-1],cmp);
31
             for (int i=n-2;i>=0;i--)
32
33
                 if (i%B!=B-1) suf[i]=min(suf[i],suf[i+1],cmp);
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
34
35
                  for (int i=0;i+(2<<j)<=M;i++)</pre>
                     a[j+1][i]=min(a[j][i],a[j][i+(1<<j)],cmp);
36
37
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
38
39
                 const int l=i*B;
                 const int r=min(1U*n,l+B);
                 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
45
                      s = 1ULL << (j-1);
                      stk[j]=s;
46
47
                 }
             }
48
49
        }
50
        //查询区间 [l,r) 的 RMQ
51
52
        T operator()(int l,int r)
53
        {
             if (1/B! = (r-1)/B)
54
55
                 T ans=min(suf[l],pre[r-1],cmp);
56
57
                 l=1/B+1,r=r/B;
                 if (l<r)
58
59
60
                      int k=__lg(r-l);
                      ans=min({ans,a[k][l],a[k][r-(1<<k)]},cmp);
61
62
                 }
                 return ans;
63
             }
             else
65
66
             {
67
                 int x=B*(1/B);
                 return ini[__builtin_ctzll(stk[r-1]>>(l-x))+l];
68
70
71
    };
    ST 表
    template <class T>
    struct ST
2
        int n;
4
         vector<vector<T>> a;
        ST() {}
        ST(const vector<T> &v) { init(v); }
         void init(const vector<T> &v)
10
11
         {
             n=v.size();
12
             if (!n) return;
13
```

```
const int lg=__lg(n);
14
15
             a.assign(lg+1,vector<T>(n));
             a[0]=v;
16
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
17
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=n;i++)</pre>
18
                     a[j+1][i]=__gcd(a[j][i],a[j][i+(1<<j)]);
19
20
21
        T operator()(int l,int r)
22
23
             int k=__lg(r-l);
24
             return __gcd(a[k][l],a[k][r-(1<<k)]);</pre>
25
26
    };
27
    树状数组
    template <class T>
    struct BIT
2
        int n;
4
5
        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>
18
                 a[i-1]=a[i-1]+v;
        }
19
20
        //查询区间 「0,x)
21
22
        T sum(int x)
23
24
             T ans{};
             for (int i=x;i>0;i-=i&-i)
25
                 ans=ans+a[i-1];
26
27
             return ans;
        }
28
29
         //查询区间 [l,r)
30
        T rangeSum(int l,int r) { return sum(r)-sum(l); }
31
32
        int select(const T &k)
33
34
             int x=0;
35
             T cur{};
36
             for (int i=1<<__lg(n);i;i>>=1)
37
38
39
                 if (x+i<=n&&cur+a[x+i-1]<=k)
40
                 {
                      x+=i;
41
42
                      cur=cur+a[x-1];
43
                 }
44
45
             return x;
    };
47
    线段树
    template <class Info,class Tag>
    struct SGT
3
    {
```

```
int n;
5
        vector<Info> info;
        vector<Tag> tag;
        SGT():n(0) {}
        SGT(int n_,Info v_=Info()) { init(n_,v_); }
9
10
        template <class T>
11
        SGT(vector<T> init_) { init(init_); }
12
13
        void init(int n_,Info v_=Info()) { init(vector(n_,v_)); }
14
15
16
        template <class T>
        void init(vector<T> init_)
17
18
            n=init_.size();
19
20
            info.assign(4<<__lg(n),Info());</pre>
             tag.assign(4<<__lg(n),Tag());
21
22
             function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
23
             {
                 if (r-l==1)
24
25
                      info[p]=init_[l];
26
                      return;
28
29
                 int m=(l+r)>>1;
30
                 build(p<<1,1,m);
                 build(p<<1|1,m,r);
31
                 pushup(p);
33
             build(1,0,n);
34
35
36
        void pushup(int p) { info[p]=info[p<<1]+info[p<<1|1]; }</pre>
37
38
39
        void apply(int p,const Tag &v)
40
        {
41
             info[p].apply(v);
42
             tag[p].apply(v);
        }
43
44
        void pushdown(int p)
45
46
47
             apply(p<<1,tag[p]);
             apply(p<<1|1,tag[p]);
48
49
             tag[p]=Tag();
50
        void modify(int p,int l,int r,int x,const Info &v)
52
53
             if (r-l==1)
54
55
             {
                 info[p]=v;
                 return;
57
58
            int m=(l+r)>>1;
59
             pushdown(p);
60
61
             if (x<m) modify(p<<1,l,m,x,v);</pre>
            else modify(p<<1 | 1, m, r, x, v);
62
             pushup(p);
63
        }
64
65
        //O(log n) 单点修改
        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
             if (l>=y||r<=x) return Info();
71
             if (l>=x&&r<=y) return info[p];</pre>
72
73
             int m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
74
```

```
return rangeQuery(p<<1,l,m,x,y)+rangeQuery(p<<1|1,m,r,x,y);</pre>
75
76
         }
77
         //O(log n) 区间查询 [l,r)
78
         Info rangeQuery(int l,int r) { rangeQuery(1,0,n,l,r); }
79
80
         void rangeApply(int p,int l,int r,int x,int y,const Tag &v)
81
82
              if (1>=y \mid r<=x) return;
83
84
              if (l>=x&&r<=y)
85
              {
86
                  apply(p,v);
87
                  return;
88
89
             int m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
90
91
              rangeApply(p<<1,l,m,x,y,v);</pre>
              rangeApply(p <<1 \,|\, 1, m, r, x, y, v);
92
93
              pushup(p);
         }
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
         //O(log n) 区间 [l,r) 内查找第一个合法位置
99
         template <class F>
100
         int findFirst(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
101
102
103
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
             if (r-l==1) return l;
104
              int m=(l+r)>>1;
105
106
              pushdown(p);
              int res=findFirst(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
107
108
              if (res==-1) res=findFirst(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
              return res:
109
110
111
         template <class F>
112
         int findFirst(int l,int r,F pred) { return findFirst(1,0,n,l,r,pred); }
113
114
115
         template <class F>
         int findLast(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
116
117
118
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
              if (r-l==1) return l;
119
120
              int m=(l+r)>>1;
              pushdown(p):
121
122
              int res=findLast(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
              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
132
    struct Tag
133
     {
         i64 a=1,b=0;
134
135
         void apply(Tag t)
136
137
              a*=t.a;
              b=b*t.a+t.b:
138
139
140
    };
141
142
    struct Info
143
     {
144
         i64 x=0, l=0, r=0;
         void apply(Tag t)
145
```

```
146
147
              int len=r-l+1;
              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;
   pair_heap::point_iterator id; // 一个迭代器
11
12
    int main() {
13
     id = q1.push(1);
14
     // 堆中元素 : [1];
15
16
     for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
17
     std::cout << q1.top() << std::endl;
18
     // 输出结果 : 5;
19
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
21
     id = q1.push(10);
22
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
23
     q1.modify(id, 1);
24
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
26
     // 输出结果 : 4;
27
28
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
29
     id = q1.push(7);
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 7];
31
     q1.erase(id);
32
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
33
     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);
36
      // q1 中无元素, q2 中元素: [1, 1, 1, 2, 3, 3, 5];
   }
```

# 平衡树(pb\_ds)

#### 成员函数

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

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

如果要合并两棵值域有交集的树、需要将一棵树的元素一一插入到另一棵树中。

#### 示例

```
// Common Header Simple over C++11
   #include <iostream>
   using namespace std;
   using ll = long long;
s using ull = unsigned long long;
6 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>>,
11
                     __gnu_pbds::rb_tree_tag,
                     __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update>
12
13
        trr;
14
   int main() {
15
     int cnt = 0;
16
     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++));
21
     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));
23
     trr.erase(it):
24
     // 树上元素 {{1,0},{3,3},{4,2},{5,1}}
     auto it2 = trr.find_by_order(1);
26
     cout << (*it2).first << endl;</pre>
27
     // 输出排名 0 1 2 3 中的排名 1 的元素的 first:1
28
     int pos = trr.order_of_key(*it2);
29
     cout << pos << endl;</pre>
     // 输出排名
31
32
     decltype(trr) newtr;
     trr.split(*it2, newtr);
33
      for (auto i = newtr.begin(); i != newtr.end(); ++i) {
34
      cout << (*i).first << ' ';
35
     }
36
     cout << endl;</pre>
     // {4,2},{5,1} 被放入新树
38
39
      trr.join(newtr);
     for (auto i = trr.begin(); i != trr.end(); ++i) {
40
       cout << (*i).first << ' ';
41
42
     cout << endl;</pre>
43
     cout << newtr.size() << endl;</pre>
     // 将 newtr 树并入 trr 树, newtr 树被删除。
45
      return 0;
46
47
   }
```

# 哈希表(pb\_ds)

当 map 用即可。

```
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/hash_policy.hpp>
   using u64=unsigned long long;
   mt19937_64 rnd(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
   struct Hash
        u64 operator ()(u64 x) const
            static const u64 s1=rnd(),s2=rnd();s3=rnd();
10
            x+=s1;
11
            x=(x^{(x>>33)}*s2;
            x=(x^{(x>>30)}*s3;
13
            return x;
        }
15
   };
16
17
    __gnu_pbds::gp_hash_table<u64,u64,Hash> mp;
18
```

# 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  $\mathrm{map/unordered\_map}$  里判就好,时间复杂度  $\mathcal{O}(m+n\log^2n)$ 。

#### Code

```
bool isPrime(int n)
1
2
         if (n<=1) return 0;</pre>
         for (int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
            if (n%i==0) return 0;
         return 1;
    }
    int findPrime(int n)
10
    {
         while (!isPrime(n)) n++;
11
12
         return n;
    }
13
    mt19937 rng(time(0));
15
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
16
    struct StrHash
17
18
19
         int n;
         vector<int> h,p;
20
21
         StrHash(const string &s){ init(s); }
22
23
24
         void init(const string &s)
25
             n=s.size();
26
27
             h.resize(n+1);
             p.resize(n+1);
28
29
             p[0]=1;
             for (int i=0;i<n;i++) h[i+1]=(10ll*h[i]+s[i]-'a'+1)%P;</pre>
30
31
             for (int i=0;i<n;i++) p[i+1]=10ll*p[i]%P;</pre>
         }
32
```

#### **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

# AC 自动机

每个节点代表一个前缀,指针指向最大 Border。

```
struct ACAM
{
static constexpr int ALPHABET=26;
struct Node
{
int len;
int link;
array<int,ALPHABET> next;
Node():len{0},link{0},next{}{}
```

```
};
10
11
        vector<Node> t;
12
13
        ACAM() { init(); }
14
15
16
        void init()
17
        {
             t.assign(2,Node());
18
19
             t[0].next.fill(1);
             t[0].len=-1;
20
21
22
        int newNode()
23
24
             t.emplace_back();
25
26
             return t.size()-1;
        }
27
28
        int add(const string &a)
29
30
31
             int p=1;
32
             for (auto c:a)
33
                 int x=c-'a';
34
35
                 if (t[p].next[x]==0)
36
                      t[p].next[x]=newNode();
37
38
                      t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
39
40
                 p=t[p].next[x];
             }
41
42
             return p;
43
        }
44
45
        void work()
46
        {
             queue<int> q;
47
48
             q.push(1);
             while (!q.empty())
49
50
                 int x=q.front();
51
                 q.pop();
52
53
                 for (int i=0;i<ALPHABET;i++)</pre>
54
                 {
55
                      if (t[x].next[i]==0) t[x].next[i]=t[t[x].link].next[i];
                      else
56
                      {
                           t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
59
                          q.push(t[x].next[i]);
60
                 }
61
             }
63
64
        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(); }
69
    };
70
    后缀数组
    struct SA
1
2
        int n;
3
        vector<int> sa,rk,lc;
        SA(const string &s)
        {
             n=s.length();
```

```
sa.resize(n);
             rk.resize(n);
10
             lc.resize(n-1);
             iota(sa.begin(),sa.end(),0);
11
             sort(sa.begin(),sa.end(),[&](int a,int b){ return s[a]<s[b]; });</pre>
             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);
16
17
             tmp.reserve(n);
             while (rk[sa[n-1]]<n-1)
18
19
20
                 tmp.clear();
                 for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
21
22
                 for (auto i:sa)
                      if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
23
24
                 fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
                 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>
                 for (int i=n-1;i>=0;i--) sa[--cnt[rk[tmp[i]]]]=tmp[i];
27
                 swap(rk,tmp);
28
                 rk[sa[0]]=0;
                 for (int i=1;i<n;i++)</pre>
30
                      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]);
                 k<<=1;
32
33
             for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
34
35
             {
                 if (rk[i]==0) j=0;
                 else
37
38
                 {
                       \begin{tabular}{ll} \textbf{for} & (j-=j>0;i+j<&sa[rk[i]-1]+j<&ss[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) & j++; \\ \end{tabular} 
39
                      lc[rk[i]-1]=j;
40
                 }
42
43
    };
44
```

#### (广义) 后缀自动机

每个节点代表的是一个 endpos 集合, 指针指向最小超集。

#### 不同子串个数

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

#### 字典序第 k 大子串

等价自动机上第k大路径,预处理每个状态后续路径数后dfs即可。

#### 最小循环移位

对S+S建自动机,字典序最小的|S|长路径就是答案。

#### 出现次数

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

#### 首次出现位置

维护每个节点对应首次出现位置 firstpos。

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

#### 所有出现位置

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

#### 最短未出现字符串

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

#### 最长公共子串

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

#### Code

```
struct SAM
2
    {
        static constexpr int ALPHABET=26;
        struct Node
             int len;
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
             Node():len{},link{},next{} {}
        };
11
12
        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
22
        int newNode()
23
24
        {
             t.emplace_back();
25
26
             return t.size()-1;
27
28
29
        int extend(int lst,int c)
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;
            while (!t[p].next[c])
35
36
             {
                 t[p].next[c]=np;
37
                 p=t[p].link;
38
            if (!p)
40
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;
50
51
             if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
            int nq=newNode();
52
             t[nq].link=t[q].link;
53
             t[nq].next=t[q].next;
54
             t[nq].len=t[p].len+1;
55
             t[q].link=t[np].link=nq;
```

```
while (p&&t[p].next[c]==q)
57
58
             {
                 t[p].next[c]=nq;
59
                 p=t[p].link;
60
61
             }
             return flag?nq:np;
62
63
64
        int add(const string &a)
65
             int p=1;
67
68
             for (auto c:a) p=extend(p,c-'a');
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
1
    vector<int> manacher(vector<int> s)
2
    {
        vector<int> t{0};
3
        for (auto c:s)
5
        {
             t.push_back(c);
             t.push_back(0);
        int n=t.size();
        vector<int> r(n);
10
        for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
11
12
13
             if (j*2-i>=0&&j+r[j]>i) r[i]=min(r[j*2-i],j+r[j]-i);
            while (i-r[i] \ge 0 \& i+r[i] \le n \& t[i-r[i]] = t[i+r[i]]) r[i] + +;
14
15
             if (i+r[i]>j+r[j]) j=i;
16
        return r;
17
```

### 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
{
static constexpr int ALPHABET_SIZE=28;
struct Node
{
int len,link,cnt;
array<int,ALPHABET_SIZE> next;
Node():len{},link{},cnt{},next{}{}
};
}
```

```
vector<Node> t;
10
11
        int suff;
        string s;
12
13
        PAM() { init(); }
14
15
16
        void init()
17
        {
            t.assign(2,Node());
18
19
            t[0].len=-1;
            suff=1;
20
21
            s.clear();
        }
22
23
        int newNode()
24
25
        {
26
            t.emplace_back();
            return t.size()-1;
27
28
        }
29
        bool add(char c,char offset='a')
30
31
            int pos=s.size();
32
33
            s+=c;
            int let=c-offset;
34
35
            int cur=suff,curlen=0;
36
            while (1)
37
            {
                 curlen=t[cur].len;
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos]) break;
39
                 cur=t[cur].link;
40
41
            if (t[cur].next[let])
42
43
            {
                 suff=t[cur].next[let];
44
45
                 return 0;
            }
46
            int num=newNode();
47
48
            suff=num;
            t[num].len=t[cur].len+2;
49
50
            t[cur].next[let]=num;
            if (t[num].len==1)
51
52
            {
53
                 t[num].link=t[num].cnt=1;
                 return 1;
54
55
            }
            while (1)
56
            {
                 cur=t[cur].link;
58
59
                 curlen=t[cur].len;
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
60
61
                 {
                     t[num].link=t[cur].next[let];
                     break;
63
64
                 }
65
            t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
66
67
            return 1;
68
        }
   };
    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)
```

```
{
8
             inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
10
11
        int n=s.size(),m=t.size();
12
13
        if (n<m) return {};</pre>
        vector<int> res;
14
        Poly f(n), ff(n), ff(n), g(m), gg(m), ggg(m);
15
        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
        for (int i=0;i<m;i++)</pre>
22
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)
                 res.push_back(i);
31
32
        return res;
    }
33
    /*
34
    a***b***c****
    hcd
36
37
    match(s,t)=[ 1, 4, 5, 7, 9, 10, 11, 12, ]
38
39
    图论
    拓扑排序
    vector<int> topo(vector<vector<int>> &adj)
2
    {
3
        int n=adj.size();
        vector<int> res,in(n);
        queue<int> q;
        for (int u=0;u<n;u++)
            for (int v:adj[u])
                 in[v]++;
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
             if (!in[u])
11
                 q.push(u);
        while (!q.empty())
12
13
             int u=q.front();
14
15
             q.pop();
            res.push_back(u);
16
17
             for (int v:adj[u])
18
                 in[v]--;
19
                 if (!in[v]) q.push(v);
             }
21
```

#### 树的直径

return res;

22

23 24 }

```
int diameter(vector<vector<int>> &adj)

int n=adj.size(),d=0;

vector<int> dp(n);
```

```
6
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
             for (int v:adj[u])
                 if (v==f) continue;
10
11
                 self(self,v,u);
                 d=max(d,dp[u]+dp[v]+1);//w(u,v)=1
12
                 dp[u]=max(dp[u],dp[v]+1);//w(u,v)=1
13
14
        };
15
        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
2
    {
        i64 dt=0;
        void apply(Tag t)
            dt+=t.dt;
    };
    struct Info
10
11
        i64 ans=0,mx=0,mn=1e18,lm=0,rm=0;
12
        void apply(Tag t)
13
14
            mx+=t.dt;
15
            mn+=t.dt;
16
            lm-=t.dt;
17
18
            rm-=t.dt;
        }
19
20
    };
21
    Info operator + (Info a,Info b)
22
23
        Info c;
24
25
        c.ans=max({a.ans,b.ans,a.rm+b.mx,a.mx+b.lm});
        c.mx=max(a.mx,b.mx);
26
        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
30
        return c;
    }
31
32
    void R()
33
34
35
        i64 n,q,w;
        cin>>n>>q>>w;
36
37
        vector<int> in(n),out(n),ord;
        vector<i64> dep(n,-1);
38
39
        vector<array<i64,3>> edges(n-1);
        vector<vector<array<i64,2>>> adj(n);
40
        for (int i=1;i<n;i++)</pre>
41
42
            i64 a,b,c;
43
44
            cin>>a>>b>>c;
            a--,b--;
45
46
            edges[i-1]={a,b,c};
47
            adj[a].push_back({b,c});
            adj[b].push_back({a,c});
48
        }
```

```
50
51
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
52
             in[u]=out[u]=ord.size();
53
54
             ord.push_back(u);
             for (auto [v,w]:adj[u])
55
56
                 if (dep[v]!=-1) continue;
57
                 dep[v]=dep[u]+w;
58
59
                 self(self,v);
                 out[u]=ord.size();
60
61
                 ord.push_back(u);
             }
62
        };
63
64
        dep[0]=0;
65
66
        dfs(dfs,0);
67
68
        SGT<Info,Tag> sgt(ord.size());
        for (int i=0;i<ord.size();i++)</pre>
69
             sgt.modify(i,{0ll,dep[ord[i]],dep[ord[i]],-dep[ord[i]],);
70
71
72
        i64 las=0;
73
        for (int i=0;i<q;i++)</pre>
74
75
             i64 d,e,D,E;
76
             cin>>d>>e;
             D=(d+las)%(n-1);
77
78
             E=(e+las)%w;
             auto &[x,y,w]=edges[D];
79
             if (in[x]>in[y]) swap(x,y);
80
            sgt.rangeApply(in[y],out[y]+1,{E-w});
81
82
             w=E;
             cout<<(las=sgt.rangeQuery(0,ord.size()).ans)<<'\n';</pre>
83
84
85
        return;
    }
86
    树的重心
1
    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);
5
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
             siz[u]=1,res[u]=u,fa[u]=f;
             for (int v:adj[u])
             {
10
                 if (v==f) continue;
11
12
                 self(self,v,u);
                 siz[u]+=siz[v];
13
14
                 w[u]=max(w[u],siz[v]);
15
             for (int v:adj[u])
17
             {
                 if (v==f) continue;
18
19
                 int p=res[v];
                 while (p!=u)
20
21
                 {
                     if (max(w[p],siz[u]-siz[p])<=siz[u]/2)</pre>
22
                      {
24
                          res[u]=p;
                          break;
25
26
                     else p=fa[p];
27
                 }
28
            }
29
        };
30
31
```

```
dfs(dfs,rt,rt);
32
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)
2
    {
3
        int n=adj.size();
        using pa=pair<i64,int>;
        vector<i64> d(n,inf);
        vector<int> ed(n);
        priority_queue<pa,vector<pa>,greater<pa>> q;
        q.push({0,s}); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
11
            int u=q.top().second;
12
            q.pop();
            ed[u]=1;
13
            for (auto [v,w]:adj[u])
14
                if (d[u]+w<d[v])
15
                {
                    d[v]=d[u]+w;
17
18
                    q.push({d[v],v});
19
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
20
        }
21
22
        return d;
   }
    SPFA
    注意设定合适的 inf。
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
    {
        int n=adj.size();
3
        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();
12
            q.pop();
            ed[u]=0;
13
14
            for (auto [v,w]:adj[u])
                if (d[u]+w<d[v])
15
16
                {
                    d[v]=d[u]+w;
17
18
                    len[v]=len[u]+1;
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)
1
2
        vector<vector<i64>> res;
3
        for (int i=0;i<adj.size();i++)</pre>
            res.push_back(dijk(adj,i));
        return res;
   }
```

```
9
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
10
    {
         int n=adj.size();
11
12
         assert(n);
        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>
16
        while (!q.empty())
17
18
19
             int u=q.front();
20
             q.pop();
             ed[u]=0;
21
             for (auto [v,w]:adj[u])
22
                 if (d[u]+w<d[v])
23
24
                 {
                      d[v]=d[u]+w;
25
                      len[v]=len[u]+1;
26
                      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
36
        int n=adj.size();
        assert(n);
37
        auto h=spfa(adj);
38
        if (!h.size()) return {};
39
40
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
41
             for (auto &[v,w]:adj[u])
                 w+=h[u]-h[v];
42
43
         auto res=dijk(adj);
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
44
             for (int v=0;v<n;v++)</pre>
45
                 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;
3
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
5
        SCC() {}
        SCC(int n) { init(n); }
        void init(int n)
10
11
             this->n=n;
12
             adj.assign(n,{});
13
14
             stk.clear();
             dfn.assign(n,-1);
15
             low.resize(n);
             bel.assign(n,-1);
17
             cur=cnt=0;
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);
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
32
33
                 else if (bel[y]==-1) low[x]=min(low[x],dfn[y]);
34
35
             if (dfn[x]==low[x])
37
38
                 int y;
39
                 do
40
                 {
                      y=stk.back();
41
                      bel[y]=cnt;
42
43
                      stk.pop_back();
                 } while (y!=x);
44
45
                 cnt++;
             }
46
        }
47
48
49
        vector<int> work()
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
51
52
                 if (dfn[i]==-1) dfs(i);
             return bel;
53
        }
54
55
        struct Graph
56
57
        {
             int n;
58
59
             vector<pair<int,int>> edges;
60
             vector<int> siz,cnte;
        };
61
62
        Graph compress()
63
64
        {
             Graph G;
65
             G.n=cnt;
66
67
             G.siz.resize(cnt);
             G.cnte.resize(cnt);
68
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
69
70
             {
                 G.siz[bel[i]]++;
71
72
                 for (auto j:adj[i])
                      if (bel[i]!=bel[j])
73
                          G.edges.emplace_back(bel[j],bel[i]);
             }
75
76
             return G;
77
        };
    };
78
    边双连通分量
1
    struct EBCC
2
    {
3
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
5
        int cur,cnt;
        EBCC() {}
        EBCC(int n) { init(n); }
10
11
        void init(int n)
12
13
             this->n=n;
             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
         void add(int u,int v)
22
23
             adj[u].push_back(v);
24
             adj[v].push_back(u);
25
         }
26
27
         void dfs(int x,int p)
28
29
             dfn[x]=low[x]=cur++;
30
             stk.push_back(x);
31
             for (auto y:adj[x])
32
33
                  if (y==p) continue;
34
                  if (dfn[y]==-1)
35
                  {
36
37
                      dfs(y,x);
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
38
39
                  }
                  else if (bel[y]==-1&&dfn[y]<dfn[x]) low[x]=min(low[x],dfn[y]);</pre>
41
42
             if (dfn[x]==low[x])
43
                  int y;
44
45
                  do
                  {
46
47
                      y=stk.back();
                      bel[y]=cnt;
48
49
                      stk.pop_back();
50
                  } while (y!=x);
51
                  cnt++;
52
         }
53
54
         vector<int> work()
55
56
57
             dfs(0,-1);
             return bel;
58
         }
59
60
         struct Graph
61
62
             int n;
63
             vector<pair<int,int>> edges;
             vector<int> siz,cnte;
65
66
         };
67
         Graph compress()
68
             Graph G;
70
71
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
72
             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
79
                      if (bel[i] < bel[j]) G.edges.emplace_back(bel[i],bel[j]);</pre>
                      else if (i<j) G.cnte[bel[i]]++;</pre>
80
81
82
83
             return G;
84
         };
85
    };
```

## 轻重链剖分

```
struct HLD
1
2
    {
        int n;
        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);
             in.resize(n);
18
19
             out.resize(n);
             seq.resize(n);
20
21
             cur=0;
             adj.assign(n,{});
22
        }
23
24
        void addEdge(int u,int v)
25
26
             adj[u].push_back(v);
27
             adj[v].push_back(u);
28
29
        }
30
31
        void work(int rt=0)
32
             top[rt]=rt;
33
34
             dep[rt]=0;
             pa[rt]=-1;
35
36
             dfs1(rt);
37
             dfs2(rt);
38
        }
39
40
        void dfs1(int u)
41
             if (pa[u]!=-1) adj[u].erase(find(adj[u].begin(),adj[u].end(),pa[u]));
42
             siz[u]=1;
43
             for (auto &v:adj[u])
44
45
             {
46
                 pa[v]=u;
                 dep[v]=dep[u]+1;
47
48
                 dfs1(v);
49
                 siz[u]+=siz[v];
                 if (siz[v]>siz[adj[u][0]])
50
51
                      swap(v,adj[u][0]);
             }
52
53
        }
54
55
        void dfs2(int u)
56
             in[u]=cur++;
57
58
             seq[in[u]]=u;
             for (auto v:adj[u])
59
60
                 top[v]=(v==adj[u][0])?top[u]:v;
61
                 dfs2(v);
62
63
             out[u]=cur;
64
65
        }
66
        int lca(int u,int v)
67
68
             while (top[u]!=top[v])
69
```

```
{
70
71
                  if (dep[top[u]]>dep[top[v]]) u=pa[top[u]];
72
                  else v=pa[top[v]];
             }
73
             return dep[u] < dep[v] ? u : v;</pre>
74
         }
75
76
         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
         {
81
             if (dep[u] < k) return -1;</pre>
82
             int d=dep[u]-k;
             while (dep[top[u]]>d) u=pa[top[u]];
83
84
             return seq[in[u]-dep[u]+d];
85
         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
90
91
             if (u==v) return u;
92
             if (!isAncester(v,u)) return pa[v];
             auto it=upper_bound(adj[v].begin(),adj[v].end(),u,[&](int x,int y){ return in[x]<in[y]; })-1;</pre>
             return *it;
94
95
         }
96
         int rootedSize(int u,int v)//same as rootedParent
97
98
             if (u==v) return n;
99
             if (!isAncester(v,u)) return siz[v];
100
             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;
         vector<int> a;
         vector<bool> is;
         vector<vector<int>> son;
         VirtualTree(){}
         VirtualTree(int n) { init(n); }
10
11
         void init(int n)
12
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
         void work(int rt=0)
25
26
         {
27
             this->rt=rt;
             hld.work(rt);
28
         }
29
30
         void solve(vector<int> &in)
31
32
         {
```

```
auto cmp=[&](int x,int y)->bool
33
34
             {
                 return hld.in[x]<hld.in[y];</pre>
35
36
             };
37
             for (int x:a)
38
39
             {
                 is[x]=0;
40
                 son[x].clear();
41
             }
42
             a=in;
43
44
             for (int x:a) is[x]=1;
             a.push_back(rt);
45
             sort(a.begin(),a.end(),cmp);
46
47
             int k=a.size();
48
49
             for (int i=1;i<k;i++)</pre>
                 a.push_back(hld.lca(a[i-1],a[i]));
50
             sort(a.begin(),a.end(),cmp);
             a.erase(unique(a.begin(),a.end()),a.end());
52
53
             for (int i=1;i<a.size();i++)</pre>
54
                 son[hld.lca(a[i-1],a[i])].push_back(a[i]);
55
        };
        bool isKey(int u)
57
58
        {
             return is[u];
59
        }
60
61
        vector<int>& operator [] (int u)
62
63
             return son[u];
64
65
        }
    };
    欧拉路径
    vector<int> euler(vector<vector<int>> adj)
1
2
    {
         int n=adj.size(),x=0;
3
4
        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>
             if (in[i]!=out[i])
10
             {
                 if (abs(in[i]-out[i])>1) return {};
11
12
                 x++;
13
        if (x>2) return {};
14
15
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             if (out[i]>in[i])
16
17
             {
                 x=i;
18
19
                 break;
             }
20
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
             sort(adj[i].begin(),adj[i].end(),greater<int>());
23
24
         vector<int> res;
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
25
         {
             while (!adj[u].empty())
27
             {
28
29
                 int v=adj[u].back();
                 adj[u].pop_back();
30
                 self(self,v);
31
                 res.push_back(v);
32
33
        };
34
```

```
35
36
        dfs(dfs,x);
        res.push_back(x);
37
        reverse(res.begin(),res.end());
38
39
        return res;
    }
40
    2-SAT
    struct TwoSat
2
    {
3
         int n;
        vector<vector<int>> e;
4
        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
11
             e[u*2+!f].push_back(v*2+g);
             e[v*2+!g].push_back(u*2+f);
12
13
14
        bool satisfiable()
15
16
             vector<int> id(n*2,-1),dfn(n*2,-1),low(n*2,-1),stk;
17
18
             int now=0,cnt=0;
             function < \pmb{void(int)} > tarjan = [\&](\pmb{int}\ u)
19
20
21
                 stk.push_back(u);
                 dfn[u]=low[u]=now++;
22
23
                 for (auto v:e[u])
24
                 {
                      if (dfn[v]==-1)
25
26
                      {
27
                           tarjan(v);
28
                           low[u]=min(low[u],low[v]);
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;
                      do
36
37
                      {
38
                           v=stk.back();
                          stk.pop_back();
39
40
                           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
51
                 ans[i]=id[i*2]>id[i*2+1];
52
53
             return 1;
        vector<bool> answer() { return ans; }
55
    };
56
    最大流
    template <class T>
    struct MaxFlow
```

```
{
4
        struct _Edge
             int to;
             T cap;
             _Edge(int to,T cap):to(to),cap(cap){}
8
10
        int n;
11
12
        vector<_Edge> e;
        vector<vector<int>> g;
13
14
        vector<int> cur,h;
15
        MaxFlow(){}
16
        MaxFlow(int n) { init(n); }
17
18
        void init(int n)
19
20
        {
             this->n=n;
21
             e.clear();
22
             g.assign(n,{});
23
24
             cur.resize(n);
             h.resize(n);
25
        }
27
28
        bool bfs(int s,int t)
29
             h.assign(n,-1);
30
31
             queue<int> que;
             h[s]=0;
32
             que.push(s);
33
             while (!que.empty())
34
35
             {
                 const int u=que.front();
                 que.pop();
37
38
                 for (int i:g[u])
                 {
39
                      auto [v,c]=e[i];
40
                      if (c>0&&h[v]==-1)
41
42
                      {
43
                           h[v]=h[u]+1;
                          if (v==t) return 1;
44
                          que.push(v);
45
46
                      }
47
                 }
48
             }
             return 0;
49
        }
51
52
        T dfs(int u,int t,T f)
53
             if (u==t) return f;
54
             auto r=f;
             for (int &i=cur[u];i<int(g[u].size());i++)</pre>
56
57
             {
                 const int j=g[u][i];
58
                 auto [v,c]=e[j];
59
60
                 if (c>0\&\&h[v]==h[u]+1)
61
                 {
                      auto a=dfs(v,t,min(r,c));
62
63
                      e[j].cap-=a;
64
                      e[j^1].cap+=a;
65
                      r-=a;
                      if (r==0) return f;
66
67
68
             return f-r;
        }
70
71
        void addEdge(int u,int v,T c)
72
73
```

```
g[u].push_back(e.size());
74
75
              e.emplace_back(v,c);
              g[v].push_back(e.size());
76
              e.emplace_back(u,0);
77
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);
86
                  ans+=dfs(s,t,numeric_limits<T>::max());
87
88
              return ans;
89
         }
         vector<bool> minCut()
91
92
         {
              vector<bool> c(n);
93
              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;
100
              int to;
101
102
              T cap;
             T flow;
103
         };
104
105
         vector<Edge> edges()
106
107
              vector<Edge> a;
108
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
109
110
              {
                  Edge x;
111
                  x.from=e[i+1].to;
112
                  x.to=e[i].to;
113
114
                  x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
                  x.flow=e[i+1].cap;
115
                  a.push_back(x);
116
117
              }
             return a;
118
119
    };
120
     最小费用最大流
     template <class T>
 1
    struct MinCostFlow
 2
     {
 3
 4
         struct _Edge
 5
              int to;
             T cap;
             _Edge(int to,T cap,T cost):to(to),cap(cap),cost(cost){}
10
11
         };
12
13
         int n;
         vector<_Edge> e;
14
         vector<vector<int>> g;
15
16
         vector<T> h,dis;
         vector<int> pre;
17
18
         bool john(int s,int t)
19
20
         {
             dis.assign(n,numeric_limits<T>::max());
21
```

```
pre.assign(n,-1);
22
23
             priority_queue<pair<T,int>,vector<pair<T,int>>> q;
            dis[s]=0;
24
             q.emplace(0,s);
25
             while (!q.empty())
             {
27
                 T d=q.top().first;
28
                 int u=q.top().second;
29
                 q.pop();
30
31
                 if (dis[u]!=d) continue;
                 for (int i:g[u])
32
33
                      int v=e[i].to;
34
                      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
                      {
                          \label{disv} \mbox{dis[v]=d+h[u]-h[v]+cost;}
39
                          pre[v]=i;
                          q.emplace(dis[v],v);
41
                     }
42
                 }
43
44
            }
45
             return dis[t]!=numeric_limits<T>:::max();
        }
46
47
        MinCostFlow(){}
48
        MinCostFlow(int n) { init(n); }
49
50
        void init(int n_)
51
52
53
             n=n_{-};
54
             e.clear();
55
             g.assign(n,{});
        }
56
57
        void addEdge(int u,int v,T cap,T cost)
58
59
60
             g[u].push_back(e.size());
             e.emplace_back(v,cap,cost);
61
62
             g[v].push_back(e.size());
             e.emplace_back(u,0,-cost);
63
64
65
        pair<T,T> flow(int s,int t)
66
67
            T flow=0;
68
             T cost=0;
            h.assign(n,0);
70
71
             while (john(s,t))
72
                 for (int i=0;i<n;i++) h[i]+=dis[i];</pre>
73
                 T aug=numeric_limits<int>::max();
                 for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
75
                      aug=min(aug,e[pre[i]].cap);
76
77
                 for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
78
                 {
                      e[pre[i]].cap-=aug;
80
                      e[pre[i]^1].cap+=aug;
81
                 flow+=aug;
82
                 cost+=aug*h[t];
83
84
             return make_pair(flow,cost);
85
86
87
88
        struct Edge
89
             int from;
90
91
             int to;
            T cap;
92
```

```
T cost:
93
94
             T flow;
         };
95
96
97
         vector<Edge> edges()
98
99
             vector<Edge> a;
             for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
100
101
             {
102
                 Edge x;
                 x.from=e[i+1].to;
103
                 x.to=e[i].to;
105
                 x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
                 x.cost=e[i].cost;
106
                 x.flow=e[i+1].cap;
107
                 a.push_back(x);
108
             return a;
110
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
11
         T solve(int nx,int ny,vector<vector<T>> a)
12
             assert(0<=nx&&nx<=ny);</pre>
13
             assert(int(a.size())==nx);
14
15
             for (int i=0;i<nx;i++)</pre>
16
                 assert(int(a[i].size())==ny);
17
                 for (auto x:a[i])
18
                      assert(x>=0);
19
20
             auto upd=[&](int x)->void
21
22
             {
                  for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
23
                 {
24
                      if (lx[x]+ly[y]-a[x][y] < s[y])
25
26
                          s[y]=lx[x]+ly[y]-a[x][y];
27
28
                          sx[y]=x;
                      }
29
                 }
30
                 return;
31
             };
32
             cst.resize(nx+1);
33
             cst[0]=0;
34
             lx.assign(nx,numeric_limits<T>::max());
35
             ly.assign(ny,0);
36
             xy.assign(nx,-1);
37
38
             yx.assign(ny,−1);
             sx.resize(ny);
39
40
             for (int cur=0;cur<nx;cur++)</pre>
41
                 queue<int> q;
42
43
                 visx.assign(nx,0);
                 visy.assign(ny,0);
44
45
                 s.assign(ny,numeric_limits<T>::max());
                 p.assign(nx,-1);
46
```

```
for (int x=0;x<nx;x++)</pre>
47
 48
                        if (xy[x]==-1)
49
50
                        {
                            q.push(x);
51
                            visx[x]=1;
52
53
                            upd(x);
                       }
54
55
 56
                   int ex,ey;
                   bool fl=0;
57
 58
                   while (!fl)
59
                        while (!q.empty()&&!fl)
60
                        {
61
                            auto x=q.front();
62
63
                            q.pop();
                            for (int y=0;y< ny;y++)
64
65
                             {
                                 if (a[x][y]==lx[x]+ly[y]&&!visy[y])
66
67
                                 {
                                     if (yx[y] == -1)
68
69
                                     {
                                          ex=x;
71
                                          ey=y;
72
                                          fl=1;
73
                                          break;
74
 75
                                     q.push(yx[y]);
                                     p[yx[y]]=x;
76
77
                                     visy[y]=visx[yx[y]]=1;
78
                                     upd(yx[y]);
79
                                 }
                            }
 80
81
82
                        if (fl) break;
                       T delta=numeric_limits<T>::max();
83
                        for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
84
 85
                            if (!visy[y])
                                 delta=min(delta,s[y]);
86
                        for (int x=0;x<nx;x++)</pre>
 87
                            if (visx[x])
88
                                 lx[x]-=delta;
89
90
                        for (int y=0;y< ny;y++)
91
                        {
92
                             if (visy[y])
                                 ly[y]+=delta;
93
                            else
                                 s[y]-=delta;
95
96
                        for (int y=0;y< ny;y++)
97
98
                        {
                             if (!visy[y]&&s[y]==0)
                             {
100
                                 if (yx[y] == -1)
101
102
                                     ex=sx[y];
103
104
                                     ey=y;
                                     fl=1;
105
                                     break;
106
                                 }
107
                                 q.push(yx[y]);
108
109
                                 p[yx[y]]=sx[y];
                                 visy[y]=visx[yx[y]]=1;
110
111
                                 upd(yx[y]);
                            }
112
113
                       }
                   }
114
                   cst[cur+1]=cst[cur];
115
116
                   for (int x=ex,y=ey,ty;x!=-1;x=p[x],y=ty)
117
```

```
cst[cur+1]+=a[x][y];
118
119
                     if (xy[x]!=-1)
                          cst[cur+1]-=a[x][xy[x]];
120
                     ty=xy[x];
121
                     xy[x]=y;
122
                     yx[y]=x;
123
124
             }
125
             return cst[nx];
126
127
        }
128
129
         vector<int> assignment() { return xy; }
130
         pair<vector<T>,vector<T>> labels()
131
132
         { return make_pair(lx,ly); }
133
134
         vector<T> weights() { return cst; }
    };
135
    三元环计数
    时间复杂度为 \mathcal{O}(m\sqrt{m})。
    i64 triple(vector<pair<int,int>> &edges)
    {
2
3
        for (auto [u,v]:edges) n=max({n,u,v});
        n++;
        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);
10
        sort(id.begin(),id.end(),[&](int x,int y)
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
17
             if (rk[u]>rk[v]) swap(u,v);
18
             adj[u].push_back(v);
19
        i64 res=0;
20
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
             for (int u:adj[i]) cnt[u]=1;
23
             for (int u:adj[i])
24
25
                 for (int v:adj[u])
                     res+=cnt[v];
26
             for (int u:adj[i]) cnt[u]=0;
27
28
        return res;
29
    };
    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;
        vector<int> h(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
             vector<int> c;
10
11
             for (int v:adj[u])
                 if (v!=f)
12
```

```
{
13
14
                    self(self,v,u);
                    c.push_back(h[v]);
15
                }
16
17
            sort(c.begin(),c.end());
            if (!mp.count(c)) mp[c]=id++;
18
           h[u]=mp[c];
19
        };
20
21
        dfs(dfs,rt,rt);
22
        return h;
23
24
   }
25
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj)
26
27
        int n=adj.size();
28
29
        if (n==0) return {};
        vector<int> siz(n),mx(n);
30
31
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
32
33
34
            siz[u]=1;
            for (int v:adj[u])
35
                if (!siz[v])
37
                {
38
                    self(self,v);
                    siz[u]+=siz[v];
39
                    mx[u]=max(mx[u],siz[v]);
40
41
           mx[u]=max(mx[u],n-siz[u]);
42
       };
43
44
45
        dfs(dfs,0);
        int m=*min_element(mx.begin(),mx.end());
        vector<int> rt;
47
48
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
           if (mx[i]==m)
49
               rt.push_back(i);
50
        for (int &u:rt) u=tree_hash(adj,u)[u];
51
        sort(rt.begin(),rt.end());
52
53
        return rt;
   }
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;
        vector<vector<Z>> L(n-1,vector<Z>(n-1)),D(n,vector<Z>(n)),A(n,vector<Z>(n));;
        for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
            int u,v,w;
           cin>>u>>v>>w:
            if (u==v) continue;
11
            u--,v--;
           D[v][v]+=w;
12
13
            A[u][v]+=w;
            if (t==0)
14
```

```
{
15
16
                D[u][u]+=w;
                A[v][u]+=w;
17
            }
18
19
        for (int i=1;i<n;i++)</pre>
20
21
            for (int j=1;j<n;j++)</pre>
                L[i-1][j-1]=D[i][j]-A[i][j];
22
        cout<<det(L);
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>
4
        if (x>0) return 1;
5
        return -1;
   }
    Point
    template <class T>
   struct Point
2
    {
3
4
        Point(T x_{=0},T y_{=0}):x(x_{-}),y(y_{-}) {}
5
        Point & operator += (Point p) &
            x+=p.x;
            y+=p.y;
10
11
            return *this;
12
13
        Point & operator -= (Point p) &
14
15
        {
16
            x-=p.x;
            y-=p.y;
17
18
            return *this;
19
20
        Point &operator *= (T v) &
21
22
23
            x*=v;
            y*=v;
24
            return *this;
25
        }
26
27
28
        Point operator - () const { return Point(-x,-y); }
29
30
        friend Point operator + (Point a,Point b) { return a+=b; }
        friend Point operator - (Point a,Point b) { return a-=b; }
31
        friend Point operator * (Point a,T b) { return a*=b; }
32
        friend Point operator * (T a,Point b) { return b*=a; }
33
34
        friend bool operator == (Point a,Point b) { return a.x==b.x&&a.y==b.y; }
35
36
37
        friend istream &operator >> (istream &is,Point &p) { return is>>p.x>>p.y; }
38
        friend ostream &operator << (ostream &os,Point p) { return os<<'('<<p.x<<','<<p.y<<')'; }</pre>
39
40
   };
41
    template <class T>
42
```

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>
   T cross(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.y-a.y*b.x; }
49
   template <class T>
51
   T square(Point<T> p) { return dot(p,p); }
52
53
   template <class T>
54
55
    double length(Point<T> p) { return sqrt(double(square(p))); }
56
   long double length(Point<long double> p) { return sqrt(square(p)); }
    Line
   template <class T>
   struct Line
2
        Point<T> a.b:
4
5
        Line(Point<T> a_=Point<T>(),Point<T> b_=Point<T>()):a(a_),b(b_) {}
   };
    距离
   template <class T>
1
   double dis_PP(Point<T> a,Point<T> b) { return length(a-b); }
   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)
        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>
11
12
        return dis_PL(a,l);
   }
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>
   Point<T> lineRoot(Point<T> a,Line<T> l)
2
    {
        Point<T> v=l.b-l.a;
4
        return l.a+v*(dot(a-l.a,v)/dot(v,v));
5
   }
   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)
   {
7
        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
15
    //适用任意多边形,O(n)
16
    template <class T>
17
18
    bool pointInPolygon(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
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
                 return 1;
        bool t=0;
24
25
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
26
            Point<T> u=p[i],v=p[(i+1)%n];
27
            if (u.x<a.x&&v.x>=a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(v,u))) t^=1;
28
            if (u.x>=a.x&&v.x<a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(u,v))) t^=1;
29
30
        return t:
31
   }
32
33
    //适用凸多边形, O(log n)
34
35
    template <class T>
    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
         \textbf{if} \ (pointOnSegment(a,Line<T>(p[0],p[1])) | | pointOnSegment(a,Line<T>(p[n-1],p[0]))) \ \textbf{return 1}; \\ 
40
        int l=1,r=n-1;
41
42
        while (l+1<r)
43
             int mid=(l+r)>>1;
44
            if (cross(a-p[1],p[mid]-p[1])<0) l=mid;</pre>
45
46
            else r=mid;
47
        if (cross(a-p[l],p[r]-p[l])>0) return 0;
48
49
        if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[l],p[r]))) return 1;
        return 1;
50
   }
51
    线段交点
    //小 心 平 行
    template <class T>
   Point<T> lineIntersection(Line<T> a,Line<T> b)
4
        Point<T> u=a.a-b.a,v=a.b-a.a,w=b.b-b.a;
5
        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)
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));
        }
13
```

```
return res:
14
15
    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>
        { 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);
11
        if (sgn(d)==0) return res;
        if (sgn(r1+r2-d)<0) return res;</pre>
12
13
        if (sgn(fabs(r1-r2)-d)>0) return res;
        double alpha=angle(c2-c1);
14
15
        double beta=acos((r1*r1-r2*r2+d*d)/(r1*d*2));
        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
        return res;
19
20
   }
    多边形面积
   template <class T>
    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); }
2
   double calc(double l,double r)
3
4
        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)
8
        double mid=(l+r)/2.0;
10
        double fl=calc(l,mid),fr=calc(mid,r);
        if (sgn(fl+fr-lst)==0) return fl+fr;
12
13
        else return simpson(l,mid,fl)+simpson(mid,r,fr);
   }
14
    静态凸包
   template <class T>
1
    vector<Point<T>> getHull(vector<Point<T>> p)
    {
3
        vector<Point<T>> h,l;
        sort(p.begin(),p.end(),[&](auto a,auto b)
            if (a.x!=b.x) return a.x<b.x;</pre>
            else return a.y<b.y;</pre>
        });
10
        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
        l.pop_back();
19
        reverse(h.begin(),h.end());
20
        h.pop_back();
21
        l.insert(l.end(),h.begin(),h.end());
22
23
        return l;
   }
24
    旋转卡壳求直径
    template <class T>
2
    double getDiameter(vector<Point<T>> p)
    {
3
        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
            \textbf{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
        return res;
15
   }
    半平面交
    template <class T>
    vector<Point<T>> hp(vector<Line<T>> lines)
3
    {
        sort(lines.begin(),lines.end(),[&](auto l1,auto l2)
4
        {
            auto d1=l1.b-l1.a;
            auto d2=l2.b-l2.a;
            if (sgn(d1)!=sgn(d2)) return sgn(d1)==1;
            return cross(d1,d2)>0;
10
        });
11
12
        deque<Line<T>> ls;
13
14
        deque<Point<T>> ps;
        for (auto l:lines)
15
16
        {
            if (ls.empty())
17
18
            {
19
                 ls.push_back(l);
                 continue;
20
21
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
22
23
            {
24
                 ps.pop_back();
                 ls.pop_back();
25
            }
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps[0],l))
27
28
            {
29
                 ps.pop_front();
                 ls.pop_front();
30
            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)
34
35
                     if (!pointOnLineLeft(ls.back().a,l))
37
                     {
```

```
assert(ls.size()==1);
38
39
                          ls[0]=l;
                      }
40
41
                      continue;
                 }
43
                 return {};
44
             ps.push_back(lineIntersection(ls.back(),l));
45
46
             ls.push_back(l);
47
        \textbf{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>
53
        ps.push_back(lineIntersection(ls[0],ls.back()));
        return vector(ps.begin(),ps.end());
55
    }
```