Algorithm Library

CReatiQ South China Normal University February 4, 2025

Contents

常月	用文件	3
	DEBUG 头	. 3
	int128 输出流	. 3
	常用数学函数	. 3
	纳秒级随机种子	. 4
	Linux 对拍	. 4
数		4
	欧拉筛	
	取模类(MInt)	. 5
	组合数	. 7
	多项式	. 8
	原根表	. 11
	线性基	. 12
	min-plus 卷积	
	模意义分数还原	
	Exgcd	
	一次函数下取整区间和	
	二元一次不定方程	
	行列式求值	
	高斯消元法	
	_{同期 何} 九伝	
	权争—进制下有 K 行 I 的数	. 10
数	居结构	17
~**	并查集(启发式合并 + 带撤销)	. 17
	状压 RMQ	
	ST表	
	树状数组	
	线段树	
	可并堆(pb_ds)	
	成员函数	
	示例	
	平衡树(pb_ds)	
	成员函数	
	示例	. 23
ر د	等串	23
J -1	ず中 字符串哈希(随机模数)	
	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 24
	Code	
	Z函数	
	AC 自动机	. 25
	后缀数组	. 26
	(广义) 后缀自动机	. 27
	不同子串个数	. 27
	字典序第 <i>k</i> 大子串	. 27
	最小循环移位	
	出现次数	
	首次出现位置	
	所有出现位置	
	///	. 41

	最短未出现字符串			27	
	最长公共子串			27	
	Code			27	
	Manacher				
	回文自动机				
	本质不同回文子串数				
	回文子串出现次数				
	Code				
	含通配符字符串匹配		•	30	
图	&			31	
الخا	五 拓扑排序			_	
	树的直径				
	树的重心				
	Dijkstra				
	SPFA				
	Johnson				
	强连通分量				
	边双连通分量			35	
	轻重链剖分			36	
	虚树			37	
	欧拉路径			38	
	2-SAT				
	最大流				
	最小费用最大流				
	二分图最大权匹配(KM)				
	三元环计数				
	×= 1.727				
	树哈希				
	矩阵树定理			46	
计算几何					
∤ 1 :	EPS				
	Point				
	Line				
	距离				
	点绕中心旋转				
	关于线的对称点			48	
	位置关系判断			49	
	线段交点			49	
	过定点做圆的切线			50	
	两圆交点....................................			50	
	多边形面积				
	自适应辛普森法				
	静态凸包				
	旋转卡壳求直径				
	半平面交			ÐΙ	

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);
36
37
              return _finv[m];
         }
38
39
         Z inv(int m)
40
41
              if (m>n) init(m<<1);
42
              return _inv[m];
43
44
         }
45
         Z binom(int n,int m)
46
47
              if (n < m \mid m < 0) return 0;
48
             return fac(n)*finv(m)*finv(n-m);
49
```

```
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

数据结构

并查集(启发式合并+带撤销)

```
struct DSU
2
    {
        int n=0;
        vector<int> fa,siz;
        stack<int> s;
        DSU(int n) { init(n); }
        void init(int n)
10
             fa.resize(n);
11
             iota(fa.begin(),fa.end(),0);
12
13
             siz.assign(n,1);
            while (!s.empty()) s.pop();
14
15
16
        int get(int x) { return fa[x]==x?x:get(fa[x]); }
18
        void merge(int x,int y)
19
20
             x=get(x),y=get(y);
21
22
             if (x==y) return;
            if (siz[x]<siz[y]) swap(x,y);</pre>
23
             s.push(y),fa[y]=x,siz[x]+=siz[y];
24
25
26
27
        void undo()
28
        {
             if (s.empty()) return;
29
             int y=s.top();
30
31
             s.pop();
32
             siz[fa[y]]-=siz[y];
             fa[y]=y;
33
34
35
        void back(int t=0) { while (s.size()>t) undo(); }
36
37
    };
    状压 RMQ
    template <class T,class Cmp=less<T>>
    struct RMQ
3
    {
        const Cmp cmp=Cmp();
        static constexpr unsigned B=64;
        using u64=unsigned long long;
        int n;
        vector<vector<T>> a;
        vector<T> pre,suf,ini;
        vector<u64> stk;
10
11
        RMQ() {}
12
13
        RMQ(const vector<T> &v) { init(v); }
14
        void init(const vector<T> &v)
15
16
17
             n=v.size();
            pre=suf=ini=v;
18
19
             stk.resize(n);
             if (!n) return;
20
             const int M=(n-1)/B+1;
21
            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);
             for (int i=n-2;i>=0;i--)
32
                  if (i%B!=B-1) suf[i]=min(suf[i],suf[i+1],cmp);
33
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
34
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=M;i++)</pre>
35
                      a[j+1][i]=min(a[j][i],a[j][i+(1<<j)],cmp);
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
37
38
                 const int l=i*B;
39
                 const int r=min(1U*n,l+B);
40
                 u64 s=0;
41
                 for (int j=l;j<r;j++)</pre>
42
43
                      while (s\&\&cmp(v[j],v[\_lg(s)+l])) s^=1ULL<<\_lg(s);
44
45
                      s = 1ULL << (j-1);
                      stk[j]=s;
46
47
                 }
48
             }
49
        }
        //查询区间 [l,r) 的 RMQ
51
52
        T operator()(int l,int r)
53
             if (l/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
                 {
                      int k=__lg(r-l);
                      ans=min({ans,a[k][l],a[k][r-(1<<k)]},cmp);
61
62
                 return ans:
63
             }
64
65
             else
66
             {
67
                  int x=B*(1/B);
                 return ini[__builtin_ctzll(stk[r-1]>>(l-x))+l];
68
             }
69
70
    };
71
    ST 表
    template <class T>
    struct ST
2
3
    {
4
         int n;
        vector<vector<T>> a;
5
        ST() {}
        ST(const vector<T> &v) { init(v); }
        void init(const vector<T> &v)
11
        {
             n=v.size();
12
13
             if (!n) return;
             const int lg=__lg(n);
14
             a.assign(lg+1,vector<T>(n));
             a[0]=v;
16
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
17
18
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=n;i++)</pre>
                      a[j+1][i]=__gcd(a[j][i],a[j][i+(1<<j)]);
19
        }
20
21
        T operator()(int l,int r)
22
23
        {
```

```
int k=__lg(r-l);
24
25
             return __gcd(a[k][l],a[k][r-(1<<k)]);</pre>
26
    };
27
    树状数组
    template <class T>
    struct BIT
2
        int n;
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
15
        void add(int x,const T &v)
16
17
             for (int i=x+1;i<=n;i+=i&-i)</pre>
                 a[i-1]=a[i-1]+v;
18
        }
19
20
        //查询区间 [0,x)
21
        T sum(int x)
22
23
             T ans{};
24
             for (int i=x;i>0;i-=i&-i)
25
                ans=ans+a[i-1];
26
             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
37
             for (int i=1<<__lg(n);i;i>>=1)
38
39
                 if (x+i<=n&&cur+a[x+i-1]<=k)</pre>
40
                     x+=i;
41
                      cur=cur+a[x-1];
42
43
44
45
             return x;
46
    };
47
    线段树
    template <class Info,class Tag>
    struct SGT
    {
3
         int n;
        vector<Info> info;
        vector<Tag> tag;
        SGT():n(0) {}
        SGT(int n_,Info v_=Info()) { init(n_,v_); }
10
        template <class T>
11
        SGT(vector<T> init_) { init(init_); }
12
13
```

```
void init(int n_,Info v_=Info()) { init(vector(n_,v_)); }
14
15
        template <class T>
16
        void init(vector<T> init_)
17
18
             n=init_.size();
19
             info.assign(4<<__lg(n),Info());</pre>
20
             tag.assign(4<<__lg(n),Tag());</pre>
21
             function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
22
23
                 if (r-l==1)
24
25
                 {
26
                      info[p]=init_[l];
                      return;
27
28
                 int m=(l+r)>>1;
29
                 build(p<<1,1,m);
                 build(p<<1|1,m,r);
31
32
                 pushup(p);
             };
33
             build(1,0,n);
34
35
36
        void pushup(int p) { info[p]=info[p<<1]+info[p<<1|1]; }</pre>
38
39
        void apply(int p,const Tag &v)
40
             info[p].apply(v);
41
42
             tag[p].apply(v);
        }
43
44
        void pushdown(int p)
45
46
47
             apply(p<<1,tag[p]);</pre>
             apply(p<<1|1,tag[p]);
48
49
             tag[p]=Tag();
        }
50
51
        void modify(int p,int l,int r,int x,const Info &v)
52
53
             if (r-l==1)
54
55
             {
                 info[p]=v;
56
57
                 return;
58
59
             int m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
60
             if (x<m) modify(p<<1,l,m,x,v);
             else modify(p<<1|1,m,r,x,v);
62
63
             pushup(p);
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
70
             if (l>=y||r<=x) return Info();
             if (l>=x&&r<=y) return info[p];</pre>
72
             int m=(l+r)>>1;
73
74
             pushdown(p);
75
             return rangeQuery(p<<1,1,m,x,y)+rangeQuery(p<<1|1,m,r,x,y);</pre>
76
77
78
        //O(log n) 区间查询 [l,r)
        Info rangeQuery(int l,int r) { rangeQuery(1,0,n,l,r); }
79
        void rangeApply(int p,int l,int r,int x,int y,const Tag &v)
81
82
83
             if (l>=y||r<=x) return;
             if (l>=x&&r<=y)
84
```

```
{
85
86
                  apply(p,v);
87
                  return;
88
              }
              int m=(l+r)>>1;
              pushdown(p);
90
              rangeApply(p<<1,l,m,x,y,v);</pre>
91
              rangeApply(p<<1|1,m,r,x,y,v);</pre>
92
              pushup(p);
93
         }
94
95
         //O(log n) 区间操作 [l,r)
         void rangeApply(int l,int r,const Tag &v) { rangeApply(1,0,n,l,r,v); }
97
98
         //O(log n) 区间 [l,r) 内查找第一个合法位置
99
         template <class F>
100
101
         int findFirst(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
102
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
103
              if (r-l==1) return l;
104
              int m=(l+r)>>1;
105
              pushdown(p);
              int res=findFirst(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
107
              if (res==-1) res=findFirst(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
              return res;
109
         }
110
111
         template <class F>
112
113
         int findFirst(int l,int r,F pred) { return findFirst(1,0,n,l,r,pred); }
114
         template <class F>
115
         int findLast(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
116
117
118
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
              if (r-l==1) return l;
119
              int m=(l+r)>>1;
120
              pushdown(p);
121
              int res=findLast(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
122
123
              if (res==-1) res=findLast(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
              return res;
124
125
126
         template <class F>
127
128
         int findLast(int l,int r,F pred) { return findLast(1,0,n,l,r,pred); }
    };
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
              a*=t.a;
137
              b=b*t.a+t.b;
138
139
140
    };
141
     struct Info
142
143
     {
         i64 x=0,l=0,r=0;
144
145
         void apply(Tag t)
146
147
              int len=r-l+1;
              x=x*t.a+len*t.b;
148
149
150
    };
151
    Info operator + (Info a,Info b)
152
153
     {
154
         return {a.x+b.x,min(a.l,b.l),max(a.r,b.r)};
    }
155
```

可并堆(pb_ds)

成员函数

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

示例

```
#include <algorithm>
   #include <cstdio>
   #include <ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
   #include <iostream>
   using namespace __gnu_pbds;
   // 由于面向 OIer, 本文以常用堆 : pairing_heap_tag 作为范例
   // 为了更好的阅读体验, 定义宏如下
  using pair_heap = __gnu_pbds::priority_queue<int>;
   pair_heap q1; // 大根堆, 配对堆
   pair heap q2:
10
   pair_heap::point_iterator id; // 一个迭代器
11
12
13
   int main() {
    id = q1.push(1);
14
     // 堆中元素 : [1];
15
    for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);</pre>
    // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
17
    std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
    // 输出结果 : 5;
19
    q1.pop();
20
21
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
     id = q1.push(10);
22
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
24
    q1.modify(id, 1);
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
25
     std::cout << q1.top() << std::endl;
26
     // 输出结果 : 4;
27
    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];
36
     q2.join(q1);
     // 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;
   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
        trr;
13
14
   int main() {
15
     int cnt = 0;
17
     trr.insert(make_pair(1, cnt++));
      trr.insert(make_pair(5, cnt++));
18
     trr.insert(make_pair(4, cnt++));
19
     trr.insert(make_pair(3, cnt++));
20
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));
     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
28
      // 输出排名 0 1 2 3 中的排名 1 的元素的 first:1
     int pos = trr.order_of_key(*it2);
29
     cout << pos << endl;</pre>
30
     // 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>
37
      // {4,2},{5,1} 被放入新树
38
     trr.join(newtr);
39
      for (auto i = trr.begin(); i != trr.end(); ++i) {
       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
   }
```

字符串

字符串哈希 (随机模数)

允许 k 次失配的字符串匹配

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

最长公共子串

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

Code

```
bool isPrime(int n)
        if (n<=1) return 0;</pre>
3
        for (int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
            if (n%i==0) return 0;
        return 1;
    }
    int findPrime(int n)
    {
10
        while (!isPrime(n)) n++;
11
12
        return n;
    }
13
14
    mt19937 rng(time(0));
15
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
16
    struct StrHash
17
18
19
        int n;
        vector<int> h,p;
20
21
        StrHash(const string &s){ init(s); }
22
23
        void init(const string &s)
24
25
             n=s.size();
            h.resize(n+1);
27
            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
33
        //查询 [1,r) 的区间哈希
34
        int get(int l,int r) { return (h[r]+1ll*(P-h[l])*p[r-l])%P; }
35
    };
```

KMP

字符串周期

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

统计前缀出现次数

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

求满足一些要求的 Border

比如有出现次数要求、两个前缀的最长公共 Border 什么的。

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

Code

```
vector<int> KMP(const string &s)
{
    int now=0;
    vector<int> pre(s.size(),0);
    for (int i=1;i<s.size();i++)</pre>
```

```
{
7
            while (now&&s[i]!=s[now]) now=pre[now-1];
            if (s[i]==s[now]) now++;
8
            pre[i]=now;
        return pre;
11
    Z函数
    vector<int> zFunction(string s)
2
    {
        int n=s.size();
3
        vector<int> z(n);
        z[0]=n;
        for (int i=1,j=1;i<n;i++)</pre>
            z[i]=max(0,min(j+z[j]-i,z[i-j]));
            while (i+z[i] < n&&s[z[i]] == s[i+z[i]]) z[i] ++;</pre>
            if (i+z[i]>j+z[j]) j=i;
        }
11
12
        return z;
    }
13
    AC 自动机
    每个节点代表一个前缀, 指针指向最大 Border。
1
    struct ACAM
2
    {
        static constexpr int ALPHABET=26;
3
        struct Node
5
            int len;
            int link;
            array<int,ALPHABET> next;
            Node():len{0},link{0},next{}{}
        };
10
        vector<Node> t;
12
13
        ACAM() { init(); }
14
15
16
        void init()
17
        {
18
            t.assign(2,Node());
            t[0].next.fill(1);
19
20
            t[0].len=-1;
        }
21
22
23
        int newNode()
24
25
             t.emplace_back();
            return t.size()-1;
26
27
        }
28
        int add(const string &a)
29
31
            int p=1;
             for (auto c:a)
32
33
                 int x=c-'a';
34
                 if (t[p].next[x]==0)
                 {
36
37
                     t[p].next[x]=newNode();
                     t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
38
39
                 p=t[p].next[x];
41
42
            return p;
```

```
}
43
44
        void work()
45
46
47
             queue<int> q;
             q.push(1);
48
             while (!q.empty())
49
50
             {
                 int x=q.front();
51
52
                 q.pop();
                 for (int i=0;i<ALPHABET;i++)</pre>
53
54
                      if (t[x].next[i]==0) t[x].next[i]=t[t[x].link].next[i];
55
56
57
                      {
                           t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
59
                           q.push(t[x].next[i]);
                      }
60
                 }
             }
62
        }
63
         int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
65
         int link(int p) { return t[p].link; }
67
68
         int size() { return t.size(); }
69
    };
70
    后缀数组
    struct SA
2
    {
         int n;
3
4
        vector<int> sa,rk,lc;
        SA(const string &s)
5
             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]; });
12
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);
             tmp.reserve(n);
17
             while (rk[sa[n-1]] < n-1)
19
             {
                 tmp.clear();
20
21
                 for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
                 for (auto i:sa)
22
23
                      if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
                 fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
24
25
                 for (int i=0;i<n;i++) cnt[rk[i]]++;</pre>
                 for (int i=1;i<n;i++) cnt[i]+=cnt[i-1];</pre>
26
                 for (int i=n-1;i>=0;i--) sa[--cnt[rk[tmp[i]]]]=tmp[i];
27
28
                 swap(rk,tmp);
                 rk[sa[0]]=0;
29
                  for (int i=1;i<n;i++)</pre>
                     rk[sa[i]] = rk[sa[i-1]] + (tmp[sa[i-1]] < tmp[sa[i]] | |sa[i-1] + k = n| |tmp[sa[i-1] + k] < tmp[sa[i] + k]);
31
                 k <<=1;
33
             for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
34
35
                 if (rk[i]==0) j=0;
36
                 else
37
38
                      for (j-=j>0;i+j<n&&sa[rk[i]-1]+j<n&&s[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) j++;</pre>
39
40
                      lc[rk[i]-1]=j;
```

(广义) 后缀自动机

每个节点代表的是一个 endpos 集合, 指针指向最小超集。

不同子串个数

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

字典序第 k 大子串

等价自动机上第k大路径,预处理每个状态后续路径数后dfs即可。

最小循环移位

对S+S建自动机,字典序最小的|S|长路径就是答案。

出现次数

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

首次出现位置

维护每个节点对应首次出现位置 firstpos。

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

所有出现位置

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

最短未出现字符串

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

最长公共子串

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

Code

```
struct SAM
1
2
        static constexpr int ALPHABET=26;
        struct Node
            int len;
            int link;
            array<int,ALPHABET> next;
            Node():len{},link{},next{} {}
        };
10
11
12
        vector<Node> t;
13
        SAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
            t.assign(2,Node());
```

```
t[0].next.fill(1);
19
20
             t[0].len=-1;
        }
21
22
        int newNode()
23
24
        {
25
             t.emplace_back();
            return t.size()-1;
26
        }
27
28
        int extend(int lst,int c)
29
30
             if (t[lst].next[c]&&t[t[lst].next[c]].len==t[lst].len+1)
31
                 return t[lst].next[c];
32
             int p=lst,np=newNode(),flag=0;
33
            t[np].len=t[p].len+1;
34
35
             while (!t[p].next[c])
36
             {
                 t[p].next[c]=np;
37
                 p=t[p].link;
38
39
            if (!p)
40
41
             {
                 t[np].link=1;
                 return np;
43
44
             int q=t[p].next[c];
45
             if (t[q].len==t[p].len+1)
46
47
                 t[np].link=q;
48
                 return np;
49
50
51
             if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
52
             int nq=newNode();
             t[nq].link=t[q].link;
53
54
             t[nq].next=t[q].next;
             t[nq].len=t[p].len+1;
55
             t[q].link=t[np].link=nq;
56
57
            while (p&&t[p].next[c]==q)
58
             {
59
                 t[p].next[c]=nq;
                 p=t[p].link;
60
61
62
            return flag?nq:np;
        }
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
        int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
72
73
        int link(int p) { return t[p].link; }
74
75
        int len(int p) { return t[p].len; }
76
77
        int size() { return t.size(); }
78
79
    };
    Manacher
    vector<int> manacher(vector<int> s)
1
2
        vector<int> t{0};
3
        for (auto c:s)
             t.push_back(c);
             t.push_back(0);
```

```
int n=t.size();
        vector<int> r(n);
10
        for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
11
12
             if (j*2-i>=0&&j+r[j]>i) r[i]=min(r[j*2-i],j+r[j]-i);
13
14
             while (i-r[i]>=0&&i+r[i]<n&&t[i-r[i]]==t[i+r[i]]) r[i]++;</pre>
             if (i+r[i]>j+r[j]) j=i;
15
16
17
         return r;
    }
18
```

回文自动机

每个节点代表的是一个回文子串,指针指向最长回文后缀。

本质不同回文子串数

即自动机点数, 记得减去奇偶根。

回文子串出现次数

即 fail 树子树内终点标记和。

Code

```
struct PAM
2
    {
        static constexpr int ALPHABET_SIZE=28;
3
        struct Node
4
             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
             t[0].len=-1;
19
             suff=1;
20
             s.clear();
        }
22
23
        int newNode()
24
25
             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
             int cur=suff,curlen=0;
35
             while (1)
36
37
             {
38
                 curlen=t[cur].len;
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos]) break;
39
                 cur=t[cur].link;
41
             if (t[cur].next[let])
42
43
             {
```

```
suff=t[cur].next[let];
44
45
                 return 0;
            }
46
            int num=newNode();
47
            suff=num;
            t[num].len=t[cur].len+2;
49
50
            t[cur].next[let]=num;
            if (t[num].len==1)
51
52
            {
                 t[num].link=t[num].cnt=1;
53
                 return 1;
54
55
            }
            while (1)
56
57
                 cur=t[cur].link;
58
                 curlen=t[cur].len;
59
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
61
                     t[num].link=t[cur].next[let];
                     break;
63
                 }
64
65
            t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
66
            return 1;
68
   };
69
    含通配符字符串匹配
    返回匹配的位置集合。
   vector<int> match(string &s,string &t)
2
    {
        static mt19937 rng(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
        static array<Z,256> c;
4
        static bool inited=0;
        if (!inited)
             inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
10
11
12
        int n=s.size(),m=t.size();
        if (n<m) return {};</pre>
13
        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
             f[i]=c[s[i]];
18
             ff[i]=f[i]*f[i];
19
20
            fff[i]=ff[i]*f[i];
21
22
        for (int i=0;i<m;i++)</pre>
        {
23
24
            g[i]=c[t[m-i-1]];
            gg[i]=g[i]*g[i];
25
26
            ggg[i]=gg[i]*g[i];
27
        Poly fffg=fff*g,ffgg=ff*gg,fggg=f*ggg;
28
29
        for (int i=0;i<=n-m;i++)</pre>
             if ((fffg[m-1+i]+fggg[m-1+i]-ffgg[m-1+i]*2)==0)
30
                res.push_back(i);
31
        return res;
32
   }
33
34
   a***b***c****
35
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
        int n=adj.size();
        vector<int> res,in(n);
        queue<int> q;
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            for (int v:adj[u])
                in[v]++;
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            if (!in[u])
                q.push(u);
11
        while (!q.empty())
12
13
            int u=q.front();
14
15
            q.pop();
            res.push_back(u);
16
            for (int v:adj[u])
            {
18
                in[v]--;
19
20
                if (!in[v]) q.push(v);
            }
21
22
        }
        return res;
23
   }
24
    树的直径
    int diameter(vector<vector<int>> &adj)
    {
2
        int n=adj.size(),d=0;
        vector<int> dp(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
            for (int v:adj[u])
                if (v==f) continue;
                self(self,v,u);
11
                d=max(d,dp[u]+dp[v]+1);//w(u,v)=1
12
13
                dp[u]=max(dp[u],dp[v]+1);//w(u,v)=1
            }
14
15
        };
16
        dfs(dfs,0,0);
17
        return d;
18
19
    树的重心
    vector<int> centroid(vector<vector<int>> &adj,int rt)
2
        int n=adj.size();
        vector<int> siz(n),res(n),w(n),fa(n);
        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
                self(self,v,u);
12
                siz[u]+=siz[v];
                w[u]=max(w[u],siz[v]);
14
            for (int v:adj[u])
16
            {
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>
                     {
23
24
                         res[u]=p;
                         break:
25
26
                     else p=fa[p];
27
                }
28
            }
29
        };
30
31
        dfs(dfs,rt,rt);
32
        return res;
33
   }
    Dijkstra
    注意设定合适的 inf。
    vector<i64> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
2
   {
        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
14
            for (auto [v,w]:adj[u])
                if (d[u]+w< d[v])
15
16
                     d[v]=d[u]+w;
17
18
                     q.push({d[v],v});
19
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
20
21
        return d;
22
23
    SPFA
    注意设定合适的 inf。
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
    {
2
        int n=adj.size();
        assert(n);
        queue<int> q;
        vector<int> len(n),ed(n);
        vector<i64> d(n,inf);
        q.push(s); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
            int u=q.front();
11
            q.pop();
            ed[u]=0;
13
14
            for (auto [v,w]:adj[u])
15
                if (d[u]+w<d[v])
16
                     d[v]=d[u]+w;
                     len[v]=len[u]+1;
18
19
                     if (len[v]>n) return {};
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
20
```

```
}
21
22
        return d;
23
    }
24
    Johnson
    vector<vector<i64>> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
2
        vector<vector<i64>> res;
3
        for (int i=0;i<adj.size();i++)</pre>
            res.push_back(dijk(adj,i));
        return res;
    }
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
10
    {
11
        int n=adj.size();
        assert(n);
12
13
        queue<int> q;
        vector<int> len(n),ed(n,1);
14
15
        vector<i64> d(n);
        for (int i=0;i<n;i++) q.push(i);</pre>
16
        while (!q.empty())
17
18
            int u=q.front();
19
            q.pop();
20
            ed[u]=0;
21
            for (auto [v,w]:adj[u])
22
                 if (d[u]+w<d[v])
24
                 {
25
                     d[v]=d[u]+w;
                     len[v]=len[u]+1;
26
                     if (len[v]>n) return {};
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
28
                 }
29
        return d;
31
32
33
34
    vector<vector<i64>> john(vector<vector<pair<int,i64>>> adj)
35
    {
        int n=adj.size();
36
37
        assert(n);
        auto h=spfa(adj);
38
        if (!h.size()) return {};
39
40
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
            for (auto &[v,w]:adj[u])
41
42
                 w+=h[u]-h[v];
        auto res=dijk(adj);
43
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
44
45
             for (int v=0; v<n; v++)
                 if (res[u][v]!=inf)
46
                     res[u][v]-=h[u]-h[v];
47
        return res;
48
    }
    强连通分量
    struct SCC
1
    {
2
        int n,cur,cnt;
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
        SCC(int n) { init(n); }
        void init(int n)
11
        {
```

```
this->n=n;
12
             adj.assign(n,{});
13
             stk.clear();
14
             dfn.assign(n,-1);
15
             low.resize(n);
             bel.assign(n,-1);
17
18
             cur=cnt=0;
         }
19
20
         void add(int u,int v) { adj[u].push_back(v); }
21
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
                  {
                      dfs(y);
31
                      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])
36
37
             {
                  int y;
38
                  do
39
40
                  {
41
                      y=stk.back();
42
                      bel[y]=cnt;
                      stk.pop_back();
43
44
                  } while (y!=x);
45
                  cnt++;
             }
46
47
         }
48
         vector<int> work()
49
50
         {
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
51
                  if (dfn[i]==-1) dfs(i);
52
             return bel;
53
         }
54
55
         struct Graph
56
57
             int n;
58
             vector<pair<int,int>> edges;
             vector<int> siz,cnte;
60
61
         };
62
         Graph compress()
63
             Graph G;
65
66
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
67
             G.cnte.resize(cnt);
68
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
70
             {
71
                  G.siz[bel[i]]++;
                  for (auto j:adj[i])
72
73
                      if (bel[i]!=bel[j])
74
                          G.edges.emplace_back(bel[j],bel[i]);
75
             return G;
77
         };
    };
```

边双连通分量

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

```
Graph G;
70
71
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
72
             G.cnte.resize(cnt);
73
74
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             {
75
76
                 G.siz[bel[i]]++;
                 for (auto j:adj[i])
77
78
                      if (bel[i] < bel[j]) G.edges.emplace_back(bel[i],bel[j]);</pre>
79
                      else if (i<j) G.cnte[bel[i]]++;</pre>
80
81
             }
82
             return G;
83
84
        };
    };
85
    轻重链剖分
    struct HLD
    {
2
3
        vector<int> siz,top,dep,pa,in,out,seq;
4
        vector<vector<int>> adj;
5
        int cur;
        HLD(){}
8
        HLD(int n) { init(n); }
10
        void init(int n)
11
12
        {
13
             this->n=n;
             siz.resize(n);
14
15
             top.resize(n);
16
             dep.resize(n);
             pa.resize(n);
17
18
             in.resize(n);
             out.resize(n);
19
20
             seq.resize(n);
             cur=0;
21
22
             adj.assign(n,{});
        }
23
24
25
        void addEdge(int u,int v)
26
        {
27
             adj[u].push_back(v);
28
             adj[v].push_back(u);
        }
29
30
        void work(int rt=0)
31
32
        {
33
             top[rt]=rt;
             dep[rt]=0;
34
35
             pa[rt]=-1;
             dfs1(rt);
36
37
             dfs2(rt);
        }
38
39
        void dfs1(int u)
40
41
             if (pa[u]!=-1) adj[u].erase(find(adj[u].begin(),adj[u].end(),pa[u]));
42
             siz[u]=1;
43
             for (auto &v:adj[u])
45
             {
                 pa[v]=u;
46
47
                 dep[v]=dep[u]+1;
                 dfs1(v);
48
49
                 siz[u]+=siz[v];
                 if (siz[v]>siz[adj[u][0]])
50
51
                      swap(v,adj[u][0]);
             }
52
```

```
}
53
54
         void dfs2(int u)
55
56
57
             in[u]=cur++;
             seq[in[u]]=u;
58
59
             for (auto v:adj[u])
60
                  top[v]=(v==adj[u][0])?top[u]:v;
61
62
                  dfs2(v);
63
64
             out[u]=cur;
         }
65
66
         int lca(int u,int v)
67
68
             while (top[u]!=top[v])
70
71
                  if (dep[top[u]]>dep[top[v]]) u=pa[top[u]];
                  else v=pa[top[v]];
72
73
74
             return dep[u] < dep[v] ?u:v;</pre>
75
         }
         int dist(int u,int v) { return dep[u]+dep[v]-(dep[lca(u,v)]<<1); }</pre>
77
78
         int jump(int u,int k)
79
80
         {
81
             if (dep[u] < k) return -1;
             int d=dep[u]-k;
82
             while (dep[top[u]]>d) u=pa[top[u]];
83
             return seq[in[u]-dep[u]+d];
84
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
             if (u==v) return u;
91
             if (!isAncester(v,u)) return pa[v];
92
             auto it=upper_bound(adj[v].begin(),adj[v].end(),u,[&](int x,int y){ return in[x]<in[y]; })-1;
93
             return *it;
94
         }
95
96
         int rootedSize(int u,int v)//same as rootedParent
97
98
             if (u==v) return n;
99
100
             if (!isAncester(v,u)) return siz[v];
             return n-siz[rootedParent(u,v)];
101
102
103
         int rootedLca(int a,int b,int c) { return lca(a,b)^lca(b,c)^lca(c,a); }
104
    };
    虚树
    struct VirtualTree
1
2
    {
3
         int n,rt;
         HLD hld;
4
         vector<int> a;
         vector<bool> is;
         vector<vector<int>> son;
         VirtualTree(){}
10
         VirtualTree(int n) { init(n); }
11
         void init(int n)
12
13
         {
              this->n=n;
14
             hld.init(n);
15
```

```
is.assign(n, \theta);
16
17
             son.assign(n,{});
         }
18
19
         void addEdge(int u,int v)
20
21
         {
22
             hld.addEdge(u,v);
         }
23
24
         void work(int rt=0)
25
26
         {
27
             this->rt=rt;
28
             hld.work(rt);
         }
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
38
             for (int x:a)
             {
                  is[x]=0;
40
41
                  son[x].clear();
             }
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
48
             int k=a.size();
49
             for (int i=1;i<k;i++)</pre>
                  a.push_back(hld.lca(a[i-1],a[i]));
50
51
             sort(a.begin(),a.end(),cmp);
             a.erase(unique(a.begin(),a.end()),a.end());
52
             for (int i=1;i<a.size();i++)</pre>
53
                  son[hld.lca(a[i-1],a[i])].push_back(a[i]);
54
         };
55
56
         bool isKey(int u)
57
58
         {
59
             return is[u];
         }
60
61
         vector<int>& operator [] (int u)
62
         {
             return son[u];
64
65
    };
    欧拉路径
    vector<int> euler(vector<vector<int>> adj)
1
2
         int n=adj.size(),x=0;
         vector<int> in(n),out(n);
         for (int u=0;u<n;u++)
             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
13
         if (x>2) return {};
14
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
15
             if (out[i]>in[i])
16
17
             {
```

```
x=i;
18
19
                 break;
             }
20
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
             sort(adj[i].begin(),adj[i].end(),greater<int>());
23
24
        vector<int> res;
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
25
26
             while (!adj[u].empty())
27
             {
28
29
                 int v=adj[u].back();
30
                 adj[u].pop_back();
                 self(self,v);
31
32
                 res.push_back(v);
             }
33
34
        };
35
        dfs(dfs,x);
36
        res.push_back(x);
37
        reverse(res.begin(),res.end());
38
39
        return res;
    }
40
    2-SAT
1
    struct TwoSat
2
3
        vector<vector<int>> e;
        vector<bool> ans;
5
        TwoSat(int n):n(n),e(n<<1),ans(n){}</pre>
        void addClause(int u,bool f,int v,bool g)
10
        {
             e[u*2+!f].push_back(v*2+g);
11
             e[v*2+!g].push_back(u*2+f);
12
13
        }
14
15
        bool satisfiable()
16
             vector<int> id(n*2,-1),dfn(n*2,-1),low(n*2,-1),stk;
17
18
             int now=0,cnt=0;
             function<void(int)> tarjan=[&](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
                      {
                          tarjan(v);
27
                          low[u]=min(low[u],low[v]);
28
29
30
                      else if (id[v]==-1)
                          low[u]=min(low[u],dfn[v]);
31
32
                 if (dfn[u]==low[u])
33
                 {
34
                      int v;
35
                      do
36
                      {
                          v=stk.back();
38
                          stk.pop_back();
39
40
                          id[v]=cnt;
                      } while (v!=u);
41
                      cnt++;
42
                 }
43
44
             };
             for (int i=0;i<n*2;i++)</pre>
45
```

```
if (dfn[i]==-1)
46
47
                      tarjan(i);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
48
49
             {
                  if (id[i*2]==id[i*2+1]) return 0;
50
                  ans[i]=id[i*2]>id[i*2+1];
51
52
             return 1;
53
54
         vector<bool> answer() { return ans; }
55
    };
56
    最大流
    template <class T>
    struct MaxFlow
2
3
    {
4
         struct _Edge
5
             int to;
             T cap;
8
             _Edge(int to,T cap):to(to),cap(cap){}
         };
10
11
         int n;
         vector<_Edge> e;
12
13
         vector<vector<int>> g;
         vector<int> cur,h;
14
15
         MaxFlow(){}
16
         MaxFlow(int n) { init(n); }
17
18
         void init(int n)
19
         {
21
             this->n=n;
22
             e.clear();
23
             g.assign(n,{});
             cur.resize(n);
24
25
             h.resize(n);
         }
26
27
         bool bfs(int s,int t)
28
29
             h.assign(n,-1);
31
             queue<int> que;
32
             h[s]=0;
33
             que.push(s);
             while (!que.empty())
34
35
                  const int u=que.front();
36
37
                  que.pop();
38
                  for (int i:g[u])
                  {
39
                      auto [v,c]=e[i];
40
                      if (c>0\&\&h[v]==-1)
41
42
                      {
                           h[v]=h[u]+1;
43
                           if (v==t) return 1;
44
45
                          que.push(v);
46
                      }
47
                  }
             }
48
             return 0;
         }
50
51
52
         T dfs(int u,int t,T f)
53
54
             if (u==t) return f;
             auto r=f;
55
56
             for (int &i=cur[u];i<int(g[u].size());i++)</pre>
57
             {
```

```
const int j=g[u][i];
58
59
                  auto [v,c]=e[j];
                  if (c>0\&\&h[v]==h[u]+1)
60
61
                  {
62
                       auto a=dfs(v,t,min(r,c));
                       e[j].cap-=a;
63
64
                       e[j^1].cap+=a;
                       r-=a;
65
                       if (r==0) return f;
66
                  }
67
68
69
              return f-r;
         }
70
71
         void addEdge(int u,int v,T c)
72
73
74
              g[u].push_back(e.size());
              e.emplace_back(v,c);
75
76
              g[v].push_back(e.size());
77
              e.emplace_back(u,0);
78
         }
79
80
         T flow(int s,int t)
82
              T ans=0;
83
              while (bfs(s,t))
84
                  cur.assign(n,0);
85
86
                  ans+=dfs(s,t,numeric_limits<T>::max());
87
88
              return ans;
         }
89
90
91
         vector<bool> minCut()
92
         {
93
              vector<bool> c(n);
              for (int i=0;i<n;i++) c[i]=(h[i]!=-1);</pre>
94
              return c;
95
         }
96
97
98
         struct Edge
99
              int from;
100
101
              int to;
              T cap;
102
103
              T flow;
         };
104
105
         vector<Edge> edges()
106
107
108
              vector<Edge> a;
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
109
                  Edge x;
111
                  x.from=e[i+1].to;
112
                  x.to=e[i].to;
113
                  x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
114
115
                  x.flow=e[i+1].cap;
                  a.push_back(x);
116
117
118
              return a;
         }
119
    };
     最小费用最大流
     template <class T>
     struct MinCostFlow
 2
 3
     {
         struct _Edge
 4
         {
```

```
int to;
7
             T cap;
             T cost;
8
             _Edge(int to,T cap,T cost):to(to),cap(cap),cost(cost){}
        };
11
12
         int n;
13
         vector<_Edge> e;
14
15
         vector<vector<int>> g;
         vector<T> h,dis;
16
17
         vector<int> pre;
18
         bool john(int s,int t)
19
20
             dis.assign(n,numeric_limits<T>::max());
21
22
             priority_queue<pair<T,int>,vector<pair<T,int>>> q;
23
             dis[s]=0;
24
             q.emplace(0,s);
25
             while (!q.empty())
26
27
                  T d=q.top().first;
28
                  int u=q.top().second;
                  q.pop();
30
31
                  if (dis[u]!=d) continue;
32
                  for (int i:g[u])
                  {
33
                      int v=e[i].to;
                      T cap=e[i].cap;
35
                      T cost=e[i].cost;
36
                      \textbf{if} \ (\texttt{cap} \verb|>0 \&\& \texttt{dis}[v] \verb|>d + \texttt{h}[u] - \texttt{h}[v] + \texttt{cost})
37
38
39
                           dis[v]=d+h[u]-h[v]+cost;
                           pre[v]=i;
40
41
                           q.emplace(dis[v],v);
                      }
42
                 }
43
44
             return dis[t]!=numeric_limits<T>::max();
45
46
47
         MinCostFlow(){}
48
49
         MinCostFlow(int n) { init(n); }
50
51
         void init(int n_)
52
         {
             n=n_;
             e.clear();
54
55
             g.assign(n,{});
56
57
         void addEdge(int u,int v,T cap,T cost)
59
             g[u].push_back(e.size());
60
61
             e.emplace_back(v,cap,cost);
             g[v].push_back(e.size());
62
63
             e.emplace_back(u,0,-cost);
         }
64
65
         pair<T,T> flow(int s,int t)
66
67
             T flow=0;
             T cost=0;
69
70
             h.assign(n,0);
             while (john(s,t))
71
72
                  for (int i=0;i<n;i++) h[i]+=dis[i];</pre>
73
                  T aug=numeric_limits<int>::max();
74
75
                  for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
                      aug=min(aug,e[pre[i]].cap);
76
```

```
for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
77
78
                   {
                        e[pre[i]].cap-=aug;
79
                        e[pre[i]^1].cap+=aug;
80
81
                   flow+=aug;
82
83
                   cost+=aug*h[t];
              }
84
              return make_pair(flow,cost);
85
          }
 86
87
88
          struct Edge
89
              int from;
90
              int to;
91
92
              T cap;
93
              T cost;
              T flow;
94
95
          };
96
          vector<Edge> edges()
97
98
99
              vector<Edge> a;
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
              {
101
                   Edge x;
102
                   x.from=e[i+1].to;
103
                   x.to=e[i].to;
104
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
              }
109
110
              return a;
111
     };
112
     二分图最大权匹配(KM)
     时间复杂度为 O(n^3)。
     //注意将负权边加上 inf, inf 不要设得过大
     //xy 是左部点对应右部点
     //yx 是右部点对应左部点
     template <class T>
     struct MaxAssignment
          vector<T> lx,ly,s,cst;
          vector<int> xy,yx,p,sx;
 8
          vector<bool> visx,visy;
 10
          T solve(int nx,int ny,vector<vector<T>> a)
11
12
              assert(0<=nx&&nx<=ny);</pre>
13
 14
              assert(int(a.size())==nx);
              for (int i=0;i<nx;i++)</pre>
15
16
              {
                   assert(int(a[i].size())==ny);
17
                   for (auto x:a[i])
18
 19
                        assert(x>=0);
              }
20
              auto upd=[&](int x)->void
21
22
               {
                   for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
23
24
                        \textbf{if} \ (\texttt{lx}[\texttt{x}] + \texttt{ly}[\texttt{y}] - \texttt{a}[\texttt{x}][\texttt{y}] < \texttt{s}[\texttt{y}])
25
26
27
                             s[y]=lx[x]+ly[y]-a[x][y];
28
                             sx[y]=x;
29
                        }
                   }
30
```

```
return;
31
32
              };
              cst.resize(nx+1);
33
34
              cst[0]=0;
35
              lx.assign(nx,numeric_limits<T>::max());
              ly.assign(ny,0);
36
37
              xy.assign(nx,-1);
              yx.assign(ny,-1);
38
              sx.resize(ny);
39
 40
              for (int cur=0;cur<nx;cur++)</pre>
              {
41
42
                   queue<int> q;
43
                   visx.assign(nx,0);
                   visy.assign(ny,0);
44
                   s.assign(ny,numeric_limits<T>::max());
45
                   p.assign(nx,-1);
46
47
                   for (int x=0;x<nx;x++)</pre>
48
                   {
                       if (xy[x] == -1)
49
50
                       {
51
                            q.push(x);
52
                            visx[x]=1;
53
                            upd(x);
                       }
55
                   }
                   int ex,ey;
56
                   bool fl=0;
57
                   while (!fl)
58
59
                       while (!q.empty()&&!fl)
60
                       {
61
                            auto x=q.front();
62
                            q.pop();
63
64
                            for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
65
66
                                 if (a[x][y]==lx[x]+ly[y]&&!visy[y])
67
                                {
                                     if (yx[y]==-1)
68
69
                                     {
                                          ex=x;
70
71
                                          ey=y;
                                          fl=1;
72
                                          break;
73
74
                                     }
                                     q.push(yx[y]);
75
76
                                     p[yx[y]]=x;
                                     visy[y]=visx[yx[y]]=1;
77
78
                                     upd(yx[y]);
                                }
79
80
                            }
81
                       if (fl) break;
82
                       T delta=numeric_limits<T>::max();
                       for (int y=0;y< ny;y++)
84
85
                            if (!visy[y])
                                delta=min(delta,s[y]);
86
                       for (int x=0;x<nx;x++)</pre>
87
88
                            if (visx[x])
                                lx[x]-=delta;
89
                       for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
90
91
92
                            if (visy[y])
93
                                ly[y]+=delta;
                            else
94
95
                                s[y]-=delta;
96
97
                       for (int y=0;y<ny;y++)</pre>
98
                            if (!visy[y]&&s[y]==0)
99
                            {
                                if (yx[y] == -1)
101
```

```
{
102
                                     ex=sx[y];
103
104
                                    ey=y;
                                     fl=1;
105
                                    break;
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
                  for (int x=ex,y=ey,ty;x!=-1;x=p[x],y=ty)
116
117
118
                       cst[cur+1]+=a[x][y];
                       if (xy[x]!=-1)
119
120
                           cst[cur+1]-=a[x][xy[x]];
121
                       ty=xy[x];
                       xy[x]=y;
122
123
                       yx[y]=x;
                  }
124
              }
125
              return cst[nx];
126
         }
127
128
         vector<int> assignment() { return xy; }
129
130
         pair<vector<T>, vector<T>> labels()
131
         { return make_pair(lx,ly); }
132
133
         vector<T> weights() { return cst; }
134
135
    };
     三元环计数
     时间复杂度为 \mathcal{O}(m\sqrt{m})。
     i64 triple(vector<pair<int,int>> &edges)
 1
 2
     {
         int n=0;
 3
         for (auto [u,v]:edges) n=max({n,u,v});
         n++;
         vector<int> d(n),id(n),rk(n),cnt(n);
         vector<vector<int>> adj(n);
         for (auto [u,v]:edges) d[u]++,d[v]++;
         iota(id.begin(),id.end(),0);
         sort(id.begin(),id.end(),[&](int x,int y)
10
11
         {
12
              return d[x]<d[y];</pre>
         });
13
14
         for (int i=0;i<n;i++) rk[id[i]]=i;</pre>
         \quad \textbf{for (auto [u,v]:edges)}
15
16
              if (rk[u]>rk[v]) swap(u,v);
17
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
                  for (int v:adj[u])
25
26
                       res+=cnt[v];
              for (int u:adj[i]) cnt[u]=0;
27
         }
28
29
         return res;
    };
30
```

树哈希

```
有根树返回各子树 hash 值,无根树返回一个至多长为 2 的 vector。
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj,int rt)
2
    {
        int n=adj.size();
3
        static map<vector<int>,i64> mp;
4
        static int id=0;
        vector<int> h(n);
        auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
            vector<int> c;
10
            for (int v:adj[u])
11
                if (v!=f)
13
                {
                    self(self,v,u);
14
                    c.push_back(h[v]);
15
                }
16
            sort(c.begin(),c.end());
17
            if (!mp.count(c)) mp[c]=id++;
18
19
            h[u]=mp[c];
        };
20
21
        dfs(dfs,rt,rt);
22
23
        return h;
    }
24
25
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj)
26
27
    {
        int n=adj.size();
28
        if (n==0) return {};
29
        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])
36
                {
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
        dfs(dfs,0);
45
        int m=*min_element(mx.begin(),mx.end());
46
47
        vector<int> rt;
48
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
            if (mx[i]==m)
49
                rt.push_back(i);
        for (int &u:rt) u=tree_hash(adj,u)[u];
51
        sort(rt.begin(),rt.end());
52
        return rt;
53
    }
54
    矩阵树定理
    记度矩阵为D, 邻接矩阵为A。
```

对无向图情况: L(G) = D(G) - A(G)。

对有向图外向树情况: $L(G) = D^{in}(G) - A(G)$ 。

对有向图内向树情况: $L(G) = D^{out}(G) - A(G)$ 。

图 G 以 r 为根的生成树个数等于 L(G) 舍去第 r 行第 r 列的 n-1 阶主子式。

代码中 t=0 是无向图情况, t=1 是有向图根为 1 的外向树情况。

```
void R()
1
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;
8
             cin>>u>>v>>w;
             if (u==v) continue;
10
11
             u--,v--;
             D[v][v]+=w;
12
             A[u][v]+=w;
13
             if (t==0)
15
             {
                  D[u][u]+=w;
16
17
                  A[v][u]+=w;
             }
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
23
         cout<<det(L);</pre>
24
         return;
    }
25
```

计算几何

EPS

```
const double eps=1e-8;
int sgn(double x)

{
    if (fabs(x) < eps) return 0;
    if (x>0) return 1;
    return -1;
}
```

Point

```
template <class T>
1
    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
             return *this;
11
         }
12
13
         Point &operator -= (Point p) &
14
15
         {
16
             x-=p.x;
             y-=p.y;
17
             return *this;
         }
19
20
         Point &operator *= (T v) &
21
22
         {
23
             x *=v;
             y*=v;
24
25
             return *this;
         }
26
27
```

```
Point operator - () const { return Point(-x,-y); }
28
29
        friend Point operator + (Point a,Point b) { return a+=b; }
30
        friend Point operator - (Point a,Point b) { return a-=b; }
31
32
        friend Point operator * (Point a,T b) { return a*=b; }
        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
        friend istream &operator >> (istream &is,Point &p) { return is>>p.x>>p.y; }
37
38
39
        friend ostream &operator << (ostream &os,Point p) { return os<<'('<<p.x<<','<<p.y<<')'; }</pre>
40
   };
41
42
   template <class T>
    int sgn(const Point<T> &a) { return a.y>0||(a.y==0&&a.x>0)?1:-1; }
43
    template <class T>
45
   T dot(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.x+a.y*b.y; }
47
    template <class T>
48
    T cross(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.y-a.y*b.x; }
49
50
   template <class T>
   T square(Point<T> p) { return dot(p,p); }
52
53
54
    template <class T>
   double length(Point<T> p) { return sqrt(double(square(p))); }
55
   long double length(Point<long double> p) { return sqrt(square(p)); }
57
    Line
   template <class T>
2
   struct Line
   {
3
        Point<T> a,b;
        Line(Point<T> a_=Point<T>(),Point<T> b_=Point<T>()):a(a_),b(b_) {}
5
   };
    距离
   template <class T>
   double dis_PP(Point<T> a,Point<T> b) { return length(a-b); }
    template <class T>
4
    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
        return dis_PL(a,l);
12
   }
13
    点绕中心旋转
   template <class T>
   Point<T> rotate(Point<T> a,double alpha)
   { return Point<T>(a.x*cos(alpha)-a.y*sin(alpha),a.x*sin(alpha)+a.y*cos(alpha)); }
    关于线的对称点
   template <class T>
   Point<T> lineRoot(Point<T> a,Line<T> l)
2
3
    {
        Point<T> v=l.b-l.a;
4
        return l.a+v*(dot(a-l.a,v)/dot(v,v));
```

```
}
6
    template <class T>
    Point<T> symmetry_PL(Point<T> a,Line<T> l) { return a+(lineRoot(a,l)-a)*2; }
    位置关系判断
    template <class T>
    bool pointOnSegment(Point<T> a,Line<T> l)
    { return (sgn(cross(a-l.a,a-l.b))==0)&&(sgn(dot(a-l.a,a-l.b))<=0); }
    template <class T>
    bool lineCrossLine(Line<T> a,Line<T> b)
    {
        double f1=cross(b.a-a.a,a.b-a.a),f2=cross(b.b-a.a,a.b-a.a);
        double g1=cross(a.a-b.a,b.b-b.a),g2=cross(a.b-b.a,b.b-b.a);
        return ((f1<0)^(f2<0))&&((g1<0)^(g2<0));
10
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,0(n)
16
    template <class T>
17
    bool pointInPolygon(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
18
19
        int n=p.size();
20
        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];
28
            if (u.x<a.x&&v.x>=a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(v,u))) t^=1;
            if (u.x>=a.x&&v.x<a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(u,v))) t^=1;
29
30
        return t;
31
32
33
34
    //适用凸多边形, O(log n)
35
    template <class T>
   bool pointInPolygon_(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
36
37
38
        int n=p.size():
        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
45
            if (cross(a-p[1],p[mid]-p[1])<0) l=mid;</pre>
            else r=mid;
46
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
   }
    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;
        double t=cross(u,w)/cross(w,v);
        return a.a+t*v;
   }
```

过定点做圆的切线

```
template <class T>
    vector<Line<T>> tan_PC(Point<T> a,Point<T> c,T r)
2
3
    {
        Point<T> v=c-a;
        vector<Line<T>> res;
        int dis=dis_PP(a,c);
        if (sgn(dis-r)==0) res.push_back(rotate(v,acos(-1)/2));
        else if (dis>r)
10
            double alpha=asin(r/dis);
            res.push_back(rotate(v,alpha));
11
12
            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)
    {
        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);
10
        if (sgn(d)==0) return res;
11
12
        if (sgn(r1+r2-d)<0) return res;</pre>
        if (sgn(fabs(r1-r2)-d)>0) return res;
13
14
        double alpha=angle(c2-c1);
        double beta=acos((r1*r1-r2*r2+d*d)/(r1*d*2));
15
        Point<T> p1=get(c1,r1,alpha-beta),p2=get(c1,r1,alpha+beta);
16
        res.push_back(p1);
17
        if (p1!=p2) res.push_back(p2);
18
        return res;
19
   }
20
    多边形面积
    template <class T>
1
2
   double polygonArea(const vector<Point<T>> &p)
    {
3
        int n=p.size();
        double res=0;
        for (int i=1;i<n-1;i++) res+=cross(p[i]-p[0],p[i+1]-p[0]);</pre>
        return fabs(res/2);
    自适应辛普森法
    //注意边界函数值不能小于 eps
   double f(double x) { return pow(x,0.5); }
   double calc(double l,double r)
   {
        double mid=(l+r)/2.0;
        return (r-l)*(f(l)+f(r)+f(mid)*4.0)/6.0;
   double simpson(double l,double r,double lst)
    {
        double mid=(l+r)/2.0;
10
11
        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>
    vector<Point<T>> getHull(vector<Point<T>> p)
2
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>
        });
        p.erase(unique(p.begin(),p.end()),p.end());
10
        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
17
            h.push_back(a);
        }
18
        l.pop_back();
        reverse(h.begin(),h.end());
20
        h.pop_back();
21
        l.insert(l.end(),h.begin(),h.end());
22
        return l;
23
24
    旋转卡壳求直径
    template <class T>
    double getDiameter(vector<Point<T>> p)
2
    {
        double res=0;
4
        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>
            while (sgn(cross(p[i+1]-p[i],p[j]-p[i])-cross(p[i+1]-p[i],p[j+1]-p[i]))<0)
11
                j=(j+1)%n;
12
            res=max({res,dis_PP(p[i],p[j]),dis_PP(p[i+1],p[j])});
13
14
15
        return res;
   }
16
    半平面交
    template <class T>
    vector<Point<T>> hp(vector<Line<T>> lines)
2
3
        sort(lines.begin(),lines.end(),[&](auto l1,auto l2)
5
            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
13
        deque<Line<T>> ls;
        deque<Point<T>> ps;
14
        for (auto l:lines)
15
16
            if (ls.empty())
17
                ls.push_back(l);
19
20
                 continue;
21
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
22
```

```
{
23
24
                 ps.pop_back();
                 ls.pop_back();
25
             }
26
             while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps[0],l))
27
             {
28
29
                 ps.pop_front();
                 ls.pop_front();
30
31
             if (cross(l.b-l.a,ls.back().b-ls.back().a)==0)
32
33
                 if (dot(l.b-l.a,ls.back().b-ls.back().a)>0)
34
35
                      if (!pointOnLineLeft(ls.back().a,l))
36
37
                      {
                          assert(ls.size()==1);
38
39
                          ls[0]=l;
                     }
40
41
                      continue;
                 }
42
43
                 return {};
             }
44
             ps.push_back(lineIntersection(ls.back(),l));
45
             ls.push_back(l);
        }
47
48
        while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),ls[0]))
49
             ps.pop_back();
50
51
             ls.pop_back();
52
53
        if (ls.size()<=2) return {};</pre>
        ps.push\_back(lineIntersection(ls[0],ls.back()));\\
54
55
        return vector(ps.begin(),ps.end());
56
    }
```