Algorithm Library

CReatiQ South China Normal University January 18, 2025

Contents

常用文件	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
数学	4
欧拉筛	
取模类(MInt)	
组合数	
多项式	
原根表	11
线性基	12
min-plus 卷积	13
模意义分数还原	13
Exged	14
二元一次不定方程	14
行列式求值	15
高斯消元法	15
枚举二进制下有 k 个 1 的数	
数据结构	16
并查集(启发式合并 + 带撤销)	
状压 RMQ	17
ST 表	18
树状数组....................................	18
线段树	19
可并堆(pb_ds)	21
成员函数	21
示例	21
平衡树(pb_ds)	22
成员函数	
示例	
• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	
字符串	23
字符串哈希(随机模数)	23
允许 k 次失配的字符串匹配 \ldots	23
最长公共子串	23
Code	23
KMP	24
字符串周期	24
统计前缀出现次数	24
求满足一些要求的 Border	24
Code	24
Z 函数	24
AC 自动机	
后缀数组	
(广义)后缀自动机	
不同子串个数	
字典序第 k 大子串	
最小循环移位	
出现次数	
百块次数 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
自久口现位直	
最短未出现字符串	2/

最长公共子串	2
Code	27
Manacher	28
回文自动机	28
本质不同回文子串数	28
回文子串出现次数	28
Code	29
含通配符字符串匹配	
图论	30
拓扑排序	30
树的直径	31
树的重心	31
Dijkstra	3.
SPFA	32
Johnson	32
	30
边双连通分量	34
欧拉路径	
2-SAT	
最大流	
最小费用最大流	
三元环计数	
树哈希	
矩阵树定理	
A. P. M. C. S. S.	
计算几何	44
EPS	4
Point	4
Line	4;
距离.....................................	4!
点绕中心旋转	
关于线的对称点	
位置关系判断	
线段交点	
过定点做圆的切线	
两圆交点	
多边形面积	
多远形面积	
自 应 应 宇音 未	
旋转卡壳求直径	
~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~	
半平面交	48

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)
5
            swap(x,y);
            swap(a,b);
            a-=x/y*b;
8
            x%=y;
10
        return make_pair(x,a);
11
12
    }
13
    pair<int,int> restore(int x)
14
15
        vector<int> a;
16
17
        int p=P;
        Z inv=Z(x).inv();
18
19
        while (x)
20
            a.push_back(x);
21
            swap(x,p);
22
23
            x%=p;
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| \le b, |y| \le 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
```

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。

```
swap(x,y);
10
        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
    i64 floorDiv(i64 n,i64 m)
20
21
    {
        if (n>=0) return n/m;
22
        else return (n-m+1)/m;
23
    }
24
25
    void R()
26
27
    {
        i64 a,b,c,x,y,t;
28
        cin>>a>>b>>c;
29
30
        t=__gcd(a,b);
31
        if (c%t)
32
             cout<<"-1\n";
33
34
             return;
35
        exgcd(a,b,x,y);
36
37
        x*=c/t,y*=c/t;
        i64 l=ceilDiv(1ll-x,b/t),r=floorDiv(y-1ll,a/t);
38
39
        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';
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)
1
2
    {
        int n=a.size(),fl=1;
3
        Z res=1;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             for (int j=i+1;j<n;j++)</pre>
                 while (a[i][i].x)
                 {
10
                     int d=a[j][i].x/a[i][i].x;
11
12
                     for (int k=i;k<n;k++)</pre>
                         a[j][k]-=a[i][k]*d;
13
14
                     swap(a[i],a[j]);
                     fl=-fl;
15
16
                 swap(a[i],a[j]);
17
18
                 fl=-fl;
             }
19
20
        for (int i=0;i<n;i++) res*=a[i][i];</pre>
21
        res*=fl;
22
        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;
```

```
4
    int Gauss(vector<vector<Real>> a,vector<Real> &x)
5
    {
         int n=a.size(),i=0,j=0;
        for (;i<n&&j<n;i++,j++)</pre>
         {
8
             int mx=i;
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
10
                 if (abs(a[k][j])>abs(a[mx][j]))
11
12
                      mx=k;
             if (mx!=i) swap(a[mx],a[i]);
13
14
             if (fabs(a[i][j]) < eps)</pre>
15
             {
                 i--;
16
                 continue;
17
18
             for (int k=i+1;k<n;k++)</pre>
                 if (fabs(a[k][j])>eps)
20
                 {
                      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
                 }
27
28
         for (int k=i;k<n;k++)</pre>
             if (fabs(a[k][j])>eps)
29
                 return -1;//No solution
30
        \textbf{if (i$<$n$) } \textbf{return } \textbf{n$-$i$;} / / \textit{number of free elements}
        for (int k=n-1;k>=0;k--)
32
33
             for (int l=k+1;l<n;l++)</pre>
34
35
                 a[k][n]-=a[k][l]*x[l];
36
             x[k]=a[k][n]/a[k][k];
37
38
         return 0;//Only one solution
    }
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)
    数据结构
    并查集(启发式合并+带撤销)
    struct DSU
2
    {
        int n=0;
        vector<int> fa,siz;
        stack<int> s;
        DSU(int n) { init(n); }
        void init(int n)
             fa.resize(n);
11
             iota(fa.begin(),fa.end(),0);
12
13
             siz.assign(n,1);
             while (!s.empty()) s.pop();
14
        }
15
16
         int get(int x) { return fa[x]==x?x:get(fa[x]); }
17
18
        void merge(int x,int y)
19
20
             x=get(x),y=get(y);
21
             if (x==y) return;
22
23
             if (siz[x]<siz[y]) swap(x,y);</pre>
```

```
s.push(y),fa[y]=x,siz[x]+=siz[y];
24
25
        }
26
        void undo()
27
28
             if (s.empty()) return;
29
             int y=s.top();
30
31
             s.pop();
             siz[fa[y]]-=siz[y];
32
33
             fa[y]=y;
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
2
        const Cmp cmp=Cmp();
4
5
        static constexpr unsigned B=64;
        using u64=unsigned long long;
        int n;
        vector<vector<T>> a;
        vector<T> pre,suf,ini;
10
        vector<u64> stk;
11
        RMQ() {}
12
13
        RMQ(const vector<T> &v) { init(v); }
14
15
        void init(const vector<T> &v)
16
        {
             n=v.size();
18
             pre=suf=ini=v;
             stk.resize(n);
19
20
             if (!n) return;
             const int M=(n-1)/B+1;
21
22
             const int lg=__lg(M);
             a.assign(lg+1,vector<T>(M));
23
24
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
25
                 a[0][i]=v[i*B];
26
                 for (int j=1;j<B&&i*B+j<n;j++)</pre>
                     a[0][i]=min(a[0][i],v[i*B+j],cmp);
28
29
             for (int i=1;i<n;i++)</pre>
30
                 if (i%B) pre[i]=min(pre[i],pre[i-1],cmp);
31
32
             for (int i=n-2;i>=0;i--)
                 if (i%B!=B-1) suf[i]=min(suf[i],suf[i+1],cmp);
33
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
34
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=M;i++)</pre>
35
                     a[j+1][i]=min(a[j][i],a[j][i+(1<<j)],cmp);
36
             for (int i=0;i<M;i++)</pre>
37
38
             {
39
                 const int l=i*B;
                 const int r=min(1U*n,l+B);
40
                 u64 s=0;
41
                 for (int j=l;j<r;j++)</pre>
42
                 {
43
44
                      while (s\&cmp(v[j],v[\__lg(s)+l])) s^=1ULL<<\__lg(s);
                      s = 1ULL << (j-1);
45
                      stk[j]=s;
                 }
47
             }
48
49
        }
50
        //查询区间 [l,r) 的 RMQ
51
        T operator()(int l,int r)
52
53
        {
             if (l/B!=(r-1)/B)
54
```

```
{
55
56
                 T ans=min(suf[l],pre[r-1],cmp);
                 l=l/B+1,r=r/B;
57
                 if (l<r)
58
59
                      int k=__lg(r-l);
60
                      ans=min({ans,a[k][l],a[k][r-(1<<k)]},cmp);
61
                 }
62
                 return ans;
63
             }
             else
65
             {
                 int x=B*(1/B);
67
                 return ini[__builtin_ctzll(stk[r-1]>>(l-x))+l];
68
             }
69
70
    };
    ST 表
    template <class T>
2
    struct ST
3
    {
         int n;
        vector<vector<T>> a;
        ST(const vector<T> &v) { init(v); }
        void init(const vector<T> &v)
10
11
12
             n=v.size();
             if (!n) return;
13
             const int lg=__lg(n);
15
             a.assign(lg+1,vector<T>(n));
             a[0]=v;
16
             for (int j=0;j<lg;j++)</pre>
17
                 for (int i=0;i+(2<<j)<=n;i++)</pre>
18
19
                     a[j+1][i]=__gcd(a[j][i],a[j][i+(1<<j)]);
        }
20
21
        T operator()(int l,int r)
22
23
24
             int k=__lg(r-l);
             return __gcd(a[k][l],a[k][r-(1<<k)]);</pre>
25
26
    };
27
    树状数组
    template <class T>
    struct BIT
2
3
        int n;
        vector<T> a;
        BIT(int n_=0) { init(n_); }
        void init(int n_)
10
        {
11
             n=n_;
             a.assign(n,T{});
12
        }
13
        void add(int x,const T &v)
15
16
             for (int i=x+1;i<=n;i+=i&-i)</pre>
17
                 a[i-1]=a[i-1]+v;
18
        }
19
20
```

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

```
tag[p].apply(v);
42
43
44
         void pushdown(int p)
45
46
             apply(p<<1,tag[p]);
47
             apply(p<<1|1,tag[p]);
48
             tag[p]=Tag();
49
         }
50
51
         void modify(int p,int l,int r,int x,const Info &v)
52
53
             if (r-l==1)
54
55
             {
56
                  info[p]=v;
                  return;
57
58
             int m=(l+r)>>1;
59
             pushdown(p);
             if (x<m) modify(p<<1,l,m,x,v);
61
             else modify(p<<1|1,m,r,x,v);
62
63
             pushup(p);
64
         }
         //O(log n) 单点修改
66
67
         void modify(int p,const Info &v) { modify(1,0,n,p,v); }
68
         Info rangeQuery(int p,int l,int r,int x,int y)
69
70
             if (l>=y||r<=x) return Info();
71
             if (l>=x&&r<=y) return info[p];</pre>
72
             int m=(l+r)>>1;
73
74
             pushdown(p);
75
             return rangeQuery(p<<1,l,m,x,y)+rangeQuery(p<<1|1,m,r,x,y);</pre>
         }
76
77
         //O(log n) 区间查询 [l,r)
78
         Info rangeQuery(int l,int r) { rangeQuery(1,0,n,l,r); }
79
80
         void rangeApply(int p,int l,int r,int x,int y,const Tag &v)
81
82
             if (1>=y \mid r<=x) return;
83
             if (l>=x&&r<=y)
84
85
             {
                  apply(p,v);
86
87
                  return;
88
             int m=(l+r)>>1;
             pushdown(p);
90
91
             rangeApply(p<<1,l,m,x,y,v);</pre>
92
             rangeApply(p<<1|1,m,r,x,y,v);</pre>
             pushup(p);
93
         }
95
96
         //O(log n) 区间操作 [l,r)
         void rangeApply(int l,int r,const Tag &v) { rangeApply(1,0,n,l,r,v); }
97
98
         //O(log n) 区间 [l,r) 内查找第一个合法位置
99
100
         template <class F>
         int findFirst(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
101
102
             if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
103
104
             if (r-l==1) return l;
             int m=(l+r)>>1;
105
106
             pushdown(p);
             int res=findFirst(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
107
             if (res==-1) res=findFirst(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
108
109
             return res;
         }
110
111
         template <class F>
112
```

```
int findFirst(int l,int r,F pred) { return findFirst(1,0,n,l,r,pred); }
113
114
         template <class F>
115
         int findLast(int p,int l,int r,int x,int y,F pred)
116
117
              if (l>=y||r<=x||!pred(info[p])) return -1;</pre>
118
              if (r-l==1) return l;
119
             int m=(l+r)>>1:
120
              pushdown(p);
121
122
              int res=findLast(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
              if (res==-1) res=findLast(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
123
124
              return res;
         }
125
126
127
         template <class F>
         int findLast(int l,int r,F pred) { return findLast(1,0,n,l,r,pred); }
128
129
    };
130
131
    //这里默认乘法优先 (x*a+b)*c+d=x*(a*c)+(b*c+d)
132
    struct Tag
    {
133
134
         i64 a=1,b=0;
         void apply(Tag t)
135
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
         void apply(Tag t)
145
146
              int len=r-l+1:
147
              x=x*t.a+len*t.b;
148
         }
149
    };
150
151
    Info operator + (Info a,Info b)
152
153
         return {a.x+b.x,min(a.l,b.l),max(a.r,b.r)};
154
155
```

可并堆(pb_ds)

成员函数

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

示例

```
#include <algorithm>
#include <cstdio>
#include <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;
11
   pair_heap::point_iterator id; // 一个迭代器
12
    int main() {
13
     id = q1.push(1);
     // 堆中元素 : [1];
15
     for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);</pre>
16
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
17
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
18
     // 输出结果 : 5;
     q1.pop();
20
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
22
     id = q1.push(10);
     // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
23
24
     q1.modify(id, 1);
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
25
     std::cout << q1.top() << std::endl;</pre>
     // 输出结果 : 4;
27
     q1.pop();
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
29
     id = q1.push(7);
30
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 7];
     q1.erase(id);
32
     // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
     q2.push(1), q2.push(3), q2.push(5);
34
     // q1 中元素 : [1, 1, 2, 3], q2 中元素 : [1, 3, 5];
35
     q2.join(q1);
     // q1 中无元素, q2 中元素 : [1, 1, 1, 2, 3, 3, 5];
```

平衡树(pb_ds)

成员函数

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

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

如果要合并两棵值域有交集的树、需要将一棵树的元素一一插入到另一棵树中。

示例

```
// Common Header Simple over C++11
   #include <iostream>
   using namespace std;
   using ll = long long;
   using ull = unsigned long long;
   using ld = long double;
   using pii = pair<int, int>;
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
   __gnu_pbds::tree<pair<int, int>, __gnu_pbds::null_type, less<pair<int, int>>,
10
                     __gnu_pbds::rb_tree_tag,
                     __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update>
12
13
14
   int main() {
15
     int cnt = 0;
```

```
trr.insert(make_pair(1, cnt++));
17
18
      trr.insert(make_pair(5, cnt++));
      trr.insert(make_pair(4, cnt++));
19
      trr.insert(make_pair(3, cnt++));
20
     trr.insert(make_pair(2, cnt++));
     // 树上元素 {{1,0},{2,4},{3,3},{4,2},{5,1}}
22
      auto it = trr.lower_bound(make_pair(2, 0));
23
     trr.erase(it);
24
     // 树上元素 {{1,0},{3,3},{4,2},{5,1}}
25
      auto it2 = trr.find_by_order(1);
     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
     decltype(trr) newtr;
32
33
      trr.split(*it2, newtr);
      for (auto i = newtr.begin(); i != newtr.end(); ++i) {
34
35
       cout << (*i).first << ' ';
      }
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
43
      cout << endl;</pre>
     cout << newtr.size() << endl;</pre>
44
     // 将 newtr 树并入 trr 树, newtr 树被删除。
      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 $\mathsf{map/unordered_map}$ 里判就好,时间复杂度 $\mathcal{O}(m+n\log^2 n)$ 。

Code

```
bool isPrime(int n)
1
2
        if (n<=1) return 0;</pre>
        for (int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
             if (n\%i==0) return 0;
        return 1;
    }
    int findPrime(int n)
10
    {
        while (!isPrime(n)) n++;
11
12
        return n;
    }
13
14
    mt19937 rng(time(0));
15
16
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
    struct StrHash
17
18
    {
        int n:
19
        vector<int> h,p;
20
21
        StrHash(const string &s){ init(s); }
22
```

```
23
24
        void init(const string &s)
25
             n=s.size();
26
            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
             for (int i=0;i<n;i++) p[i+1]=10ll*p[i]%P;</pre>
31
        }
32
33
        //查询 [1,r) 的区间哈希
34
        int get(int l,int r) { return (h[r]+1ll*(P-h[l])*p[r-l])%P; }
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++)
    {
        while (now&&s[i]!=s[now]) now=pre[now-1];
        if (s[i]==s[now]) now++;
        pre[i]=now;
    }
    return pre;
}</pre>
```

Z函数

```
vector<int> zFunction(string s)
1
    {
        int n=s.size();
3
        vector<int> z(n);
4
        z[0]=n;
         for (int i=1,j=1;i<n;i++)</pre>
             z[i]=max(0,min(j+z[j]-i,z[i-j]));
             while (i+z[i] < n&&s[z[i]] == s[i+z[i]]) z[i] ++;</pre>
             if (i+z[i]>j+z[j]) j=i;
10
11
12
         return z;
    }
13
```

AC 自动机

每个节点代表一个前缀, 指针指向最大 Border。

```
struct ACAM
1
2
    {
        static constexpr int ALPHABET=26;
3
        struct Node
4
5
             int len;
6
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
8
             Node():len{0},link{0},next{}{}
10
        };
11
12
        vector<Node> t;
13
        ACAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
        {
             t.assign(2,Node());
18
19
             t[0].next.fill(1);
             t[0].len=-1;
20
21
        }
22
        int newNode()
23
24
             t.emplace_back();
25
26
             return t.size()-1;
        }
27
28
29
        int add(const string &a)
30
        {
31
             int p=1;
             for (auto c:a)
32
33
             {
34
                 int x=c-'a';
                 if (t[p].next[x]==0)
35
36
                      t[p].next[x]=newNode();
37
                      t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
38
39
                 p=t[p].next[x];
40
             }
41
42
             return p;
        }
43
44
        void work()
45
46
             queue<int> q;
47
48
             q.push(1);
             while (!q.empty())
49
50
             {
51
                 int x=q.front();
                 q.pop();
52
                 for (int i=0;i<ALPHABET;i++)</pre>
54
                 {
55
                      if (t[x].next[i]==0) t[x].next[i]=t[t[x].link].next[i];
56
                      else
57
                      {
                           t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
                          q.push(t[x].next[i]);
59
                      }
60
                 }
61
62
             }
63
64
65
         int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
66
67
         int link(int p) { return t[p].link; }
68
        int size() { return t.size(); }
69
70
    };
```

后缀数组

```
struct SA
1
2
    {
         int n;
         vector<int> sa,rk,lc;
         SA(const string &s)
             n=s.length();
              sa.resize(n);
             rk.resize(n);
             lc.resize(n-1);
              iota(sa.begin(),sa.end(),0);
11
              sort(sa.begin(),sa.end(),[&](int a,int b){ return s[a]<s[b]; });</pre>
12
             rk[sa[0]]=0;
13
              for (int i=1;i<n;i++) rk[sa[i]]=rk[sa[i-1]]+(s[sa[i]]!=s[sa[i-1]]);</pre>
14
              int k=1;
             vector<int> tmp,cnt(n);
16
             tmp.reserve(n);
17
             while (rk[sa[n-1]] < n-1)
18
20
                  tmp.clear();
                  for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
21
22
                  for (auto i:sa)
                       if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
23
                  fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
24
                  for (int i=0;i<n;i++) cnt[rk[i]]++;</pre>
25
                  for (int i=1;i<n;i++) cnt[i]+=cnt[i-1];</pre>
26
                  for (int i=n-1;i>=0;i--) sa[--cnt[rk[tmp[i]]]]=tmp[i];
27
                  swap(rk,tmp);
28
                  rk[sa[0]]=0;
30
                  for (int i=1:i<n:i++)</pre>
                       rk[sa[i]] = rk[sa[i-1]] + (tmp[sa[i-1]] < tmp[sa[i]] \\ | | sa[i-1] + k = n| \\ | tmp[sa[i-1] + k] < tmp[sa[i] + k]);
31
32
                  k < < = 1;
33
             for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
34
              {
35
36
                  if (rk[i]==0) j=0;
37
                  else
                  {
38
                        \begin{tabular}{ll} \textbf{for} & (j-=j>0; i+j<&sa[rk[i]-1]+j<&sa[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) & j++; \\ \end{tabular} 
39
40
                       lc[rk[i]-1]=j;
41
                  }//lc[i]:lcp(sa[i],sa[i+1]),lcp(sa[i],sa[j])=min{lc[i...j-1]}
             }
42
         }
43
44
    };
```

(广义) 后缀自动机

每个节点代表的是一个 endpos 集合, 指针指向最小超集。

不同子串个数

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

字典序第 k 大子串

等价自动机上第k大路径,预处理每个状态后续路径数后 dfs 即可。

最小循环移位

对 S+S 建自动机,字典序最小的 |S| 长路径就是答案。

出现次数

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

首次出现位置

维护每个节点对应首次出现位置 firstpos。

具体来说,插入点时 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
         static constexpr int ALPHABET=26;
3
         struct Node
             int len;
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
             Node():len{},link{},next{} {}
         };
10
11
         vector<Node> t;
12
13
14
         SAM() { init(); }
15
         void init()
16
17
         {
             t.assign(2,Node());
18
19
             t[0].next.fill(1);
             t[0].len=-1;
20
21
         }
22
23
         int newNode()
24
             t.emplace_back();
25
26
             return t.size()-1;
         }
27
28
         int extend(int lst,int c)
29
30
             \textbf{if} \ (\texttt{t[lst].next[c]\&\&t[t[lst].next[c]].len==t[lst].len+1)}
                  return t[lst].next[c];
32
33
             int p=lst,np=newNode(),flag=0;
             t[np].len=t[p].len+1;
34
             while (!t[p].next[c])
35
                  t[p].next[c]=np;
37
38
                  p=t[p].link;
             }
39
40
             if (!p)
41
             {
                  t[np].link=1;
42
43
                  return np;
44
             int q=t[p].next[c];
45
             if (t[q].len==t[p].len+1)
46
47
```

```
t[np].link=q;
48
49
                 return np;
50
            if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
51
            int nq=newNode();
52
            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
            return flag?nq:np;
62
        }
63
64
        int add(const string &a)
65
        {
            int p=1;
67
            for (auto c:a) p=extend(p,c-'a');
68
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
76
        int len(int p) { return t[p].len; }
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
            while (i-r[i])=0\&i+r[i]<n\&t[i-r[i]]==t[i+r[i]]) r[i]++;
14
            if (i+r[i]>j+r[j]) j=i;
15
16
17
        return r;
```

回文自动机

18 }

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
1
2
    {
         static constexpr int ALPHABET_SIZE=28;
         struct Node
             int len,link,cnt;
             array<int,ALPHABET_SIZE> next;
             Node():len\{\},link\{\},cnt\{\},next\{\}\{\}
         };
         vector<Node> t;
10
         int suff;
11
12
         string s;
13
         PAM() { init(); }
14
15
         void init()
16
17
             t.assign(2,Node());
18
             t[0].len=-1;
             suff=1;
20
21
             s.clear();
         }
22
23
24
         int newNode()
25
         {
             t.emplace_back();
26
             return t.size()-1;
27
         }
28
29
         bool add(char c,char offset='a')
30
31
32
             int pos=s.size();
             s+=c;
33
34
             int let=c-offset;
             int cur=suff,curlen=0;
35
36
             while (1)
37
             {
                  curlen=t[cur].len;
38
                  \label{eq:final_section} \textbf{if} \ (pos-curlen-1) == s[pos]) \ \textbf{break};
39
40
                  cur=t[cur].link;
41
             if (t[cur].next[let])
42
43
                  suff=t[cur].next[let];
44
                  return 0;
45
46
             int num=newNode();
47
             suff=num;
49
             t[num].len=t[cur].len+2;
             t[cur].next[let]=num;
50
51
             if (t[num].len==1)
52
             {
53
                  t[num].link=t[num].cnt=1;
                  return 1;
54
55
             while (1)
56
57
             {
58
                  cur=t[cur].link;
                  curlen=t[cur].len;
59
60
                  if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
61
                      t[num].link=t[cur].next[let];
62
63
                      break;
64
65
             t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
66
             return 1;
67
    };
69
```

含通配符字符串匹配

```
返回匹配的位置集合。
    vector<int> match(string &s,string &t)
2
    {
        static mt19937 rng(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
3
        static array<Z,256> c;
        static bool inited=0;
        if (!inited)
            inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
10
11
12
        int n=s.size(),m=t.size();
        if (n<m) return {};</pre>
13
14
        vector<int> res;
        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
19
            ff[i]=f[i]*f[i];
            fff[i]=ff[i]*f[i];
20
21
        for (int i=0;i<m;i++)</pre>
22
23
            g[i]=c[t[m-i-1]];
24
            gg[i]=g[i]*g[i];
25
            ggg[i]=gg[i]*g[i];
26
27
        Poly fffg=fff*g,ffgg=ff*gg,fggg=f*ggg;
28
        for (int i=0;i<=n-m;i++)</pre>
29
            if ((fffg[m-1+i]+fggg[m-1+i]-ffgg[m-1+i]*2)==0)
30
31
                 res.push_back(i);
        return res;
32
    }
33
34
    a***b***c****
35
    bcd
37
38
    match(s,t)=[1, 4, 5, 7, 9, 10, 11, 12,]
39
```

图论

拓扑排序

```
vector<int> topo(vector<vector<int>> &adj)
1
2
    {
        int n=adj.size();
3
        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++)
             if (!in[u])
10
                 q.push(u);
        while (!q.empty())
12
13
             int u=q.front();
14
             q.pop();
15
             res.push_back(u);
            for (int v:adj[u])
17
18
                 in[v]--;
19
                 if (!in[v]) q.push(v);
20
             }
21
        }
22
```

```
return res;
23
24
   }
    树的直径
    int diameter(vector<vector<int>> &adj)
    {
2
        int n=adj.size(),d=0;
        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
17
        dfs(dfs,0,0);
        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
            {
11
                if (v==f) continue;
                self(self,v,u);
12
                siz[u]+=siz[v];
                w[u]=max(w[u],siz[v]);
14
15
            for (int v:adj[u])
16
17
18
                if (v==f) continue;
                int p=res[v];
19
                while (p!=u)
21
                     if (max(w[p],siz[u]-siz[p])<=siz[u]/2)</pre>
22
23
                         res[u]=p;
24
25
                         break;
26
27
                     else p=fa[p];
                }
28
29
            }
30
        };
31
32
        dfs(dfs,rt,rt);
        return res;
33
   }
34
    Dijkstra
    注意设定合适的 inf。
   vector<i64> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
2
    {
        int n=adj.size();
```

```
using pa=pair<i64,int>;
5
        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())
9
10
            int u=q.top().second;
11
            q.pop();
12
13
            ed[u]=1;
            for (auto [v,w]:adj[u])
14
15
                if (d[u]+w<d[v])
16
                {
                     d[v]=d[u]+w;
17
18
                     q.push({d[v],v});
19
20
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
21
22
        return d;
   }
23
    SPFA
    注意设定合适的 inf。
1
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj,int s)
2
    {
        int n=adj.size();
3
        assert(n);
        queue<int> q;
5
        vector<int> len(n),ed(n);
        vector<i64> d(n,inf);
        q.push(s); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
        {
11
            int u=q.front();
            q.pop();
12
            ed[u]=0;
13
            for (auto [v,w]:adj[u])
14
15
                if (d[u]+w<d[v])
                {
                     d[v]=d[u]+w;
17
                     len[v]=len[u]+1;
18
                     if (len[v]>n) return {};
19
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
20
21
        }
22
23
        return d;
   }
24
   Johnson
    vector<vector<i64>> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
1
    {
2
3
        vector<vector<i64>> res;
        for (int i=0;i<adj.size();i++)</pre>
            res.push_back(dijk(adj,i));
        return res;
   }
    vector<i64> spfa(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
    {
10
        int n=adj.size();
        assert(n);
12
        queue<int> q;
13
14
        vector<int> len(n),ed(n,1);
        vector<i64> d(n);
15
        for (int i=0;i<n;i++) q.push(i);</pre>
17
        while (!q.empty())
```

```
int u=q.front();
19
20
             q.pop();
21
             ed[u]=0;
             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 {};
27
28
                      if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
                 }
29
31
        return d;
    }
32
33
    vector<vector<i64>> john(vector<vector<pair<int,i64>>> adj)
34
35
    {
        int n=adj.size();
36
        assert(n);
37
        auto h=spfa(adj);
38
        if (!h.size()) return {};
39
40
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
41
             for (auto &[v,w]:adj[u])
42
                 w+=h[u]-h[v];
        auto res=dijk(adj);
43
44
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
45
             for (int v=0; v<n; v++)
                 if (res[u][v]!=inf)
46
47
                      res[u][v]-=h[u]-h[v];
        return res;
48
    }
49
    强连通分量
1
    struct SCC
    {
2
        int n,cur,cnt;
        vector<vector<int>> adj;
4
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
        SCC() {}
        SCC(int n) { init(n); }
10
        void init(int n)
11
        {
             this->n=n;
12
13
             adj.assign(n,{});
            stk.clear();
14
15
            dfn.assign(n,−1);
            low.resize(n);
16
             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
25
             dfn[x]=low[x]=cur++;
             stk.push_back(x);
26
27
             for (auto y:adj[x])
28
             {
                 if (dfn[y]==-1)
30
                      dfs(y);
31
32
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
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
39
                 do
40
                 {
                      y=stk.back();
41
                      bel[y]=cnt;
42
                      stk.pop_back();
43
44
                 } while (y!=x);
                 cnt++;
45
             }
46
        }
47
48
49
        vector<int> work()
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
        {
58
             int n;
             vector<pair<int,int>> edges;
59
60
             vector<int> siz,cnte;
61
        };
62
63
        Graph compress()
64
             Graph G;
65
66
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
67
68
             G.cnte.resize(cnt);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
69
70
             {
                 G.siz[bel[i]]++;
71
                 for (auto j:adj[i])
72
73
                      if (bel[i]!=bel[j])
                          G.edges.emplace_back(bel[j],bel[i]);
74
75
76
             return G;
        };
77
    };
78
    边双连通分量
    struct EBCC
1
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
             dfn.assign(n,-1);
15
             low.resize(n);
16
17
             bel.assign(n,-1);
             stk.clear();
18
             cur=cnt=0;
        }
20
21
22
        void add(int u,int v)
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
             stk.push_back(x);
31
32
             for (auto y:adj[x])
             {
33
34
                 if (y==p) continue;
                 if (dfn[y]==-1)
35
36
                 {
37
                      dfs(y,x);
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
38
39
                 else if (bel[y]==-1\&\&dfn[y]<dfn[x]) low[x]=min(low[x],dfn[y]);
40
41
             if (dfn[x]==low[x])
42
43
44
                 int y;
                 do
45
46
                 {
                      y=stk.back();
47
48
                      bel[y]=cnt;
49
                      stk.pop_back();
50
                 } while (y!=x);
                 cnt++;
             }
52
53
        }
54
        vector<int> work()
55
56
             dfs(0,-1);
57
58
             return bel;
        }
59
60
61
        struct Graph
62
        {
63
             vector<pair<int,int>> edges;
64
             vector<int> siz,cnte;
65
        };
67
68
        Graph compress()
69
             Graph G;
70
71
             G.n=cnt;
             G.siz.resize(cnt);
72
73
             G.cnte.resize(cnt);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
74
75
             {
                 G.siz[bel[i]]++;
76
77
                 for (auto j:adj[i])
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>
                 }
81
82
83
             return G;
        };
84
    };
    轻重链剖分
    struct HLD
2
    {
        int n;
        vector<int> siz,top,dep,pa,in,out,seq;
        vector<vector<int>> adj;
        int cur;
        HLD(){}
        HLD(int n) { init(n); }
```

```
void init(int n)
11
12
             this->n=n;
13
             siz.resize(n);
14
15
             top.resize(n);
             dep.resize(n);
16
17
             pa.resize(n);
             in.resize(n);
18
             out.resize(n);
19
20
             seq.resize(n);
             cur=0;
21
22
             adj.assign(n,{});
         }
23
24
         void addEdge(int u,int v)
25
26
         {
27
             adj[u].push_back(v);
             adj[v].push_back(u);
28
29
         }
30
         void work(int rt=0)
31
32
33
             top[rt]=rt;
34
             dep[rt]=0;
             pa[rt]=-1;
35
36
             dfs1(rt);
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
43
             siz[u]=1;
44
             for (auto &v:adj[u])
45
             {
46
                  pa[v]=u;
                  dep[v]=dep[u]+1;
47
                  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
             in[u]=cur++;
57
             seq[in[u]]=u;
             for (auto v:adj[u])
59
60
             {
                  top[v]=(v==adj[u][0])?top[u]:v;
61
                  dfs2(v);
62
             }
             out[u]=cur;
64
65
         }
66
         int lca(int u,int v)
67
68
69
             while (top[u]!=top[v])
70
             {
                  if (dep[top[u]]>dep[top[v]]) u=pa[top[u]];
71
72
                  else v=pa[top[v]];
73
             return dep[u] < dep[v] ? u : v;</pre>
74
75
76
77
         int dist(int u,int v) { return dep[u]+dep[v]-(dep[lca(u,v)]<<1); }</pre>
78
         int jump(int u,int k)
79
80
             if (dep[u] < k) return -1;
81
```

```
int d=dep[u]-k;
82
83
             while (dep[top[u]]>d) u=pa[top[u]];
             return seq[in[u]-dep[u]+d];
84
         }
85
         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;</pre>
93
94
             return *it;
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
    };
    欧拉路径
    vector<int> euler(vector<vector<int>> adj)
2
    {
3
         int n=adj.size(),x=0;
         vector<int> in(n),out(n);
4
         for (int u=0;u<n;u++)</pre>
             for (int v:adj[u])
                 out[u]++,in[v]++;
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             if (in[i]!=out[i])
10
                  if (abs(in[i]-out[i])>1) return {};
11
12
                  x++;
13
14
         if (x>2) return {};
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
15
             if (out[i]>in[i])
16
17
                  x=i;
18
                  break;
19
20
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
             sort(adj[i].begin(),adj[i].end(),greater<int>());
23
         vector<int> res;
24
         auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
25
26
27
             while (!adj[u].empty())
             {
28
29
                  int v=adj[u].back();
                  adj[u].pop_back();
30
                  self(self,v);
31
32
                  res.push_back(v);
             }
33
34
         };
35
         dfs(dfs,x);
         res.push_back(x);
37
         reverse(res.begin(),res.end());
38
39
         return res;
    }
40
```

2-SAT

```
struct TwoSat
1
2
    {
        int n;
        vector<vector<int>> e;
        vector<bool> ans;
        TwoSat(int n):n(n),e(n<<1),ans(n){}</pre>
        void addClause(int u,bool f,int v,bool g)
10
             e[u*2+!f].push_back(v*2+g);
11
12
             e[v*2+!g].push_back(u*2+f);
        }
13
14
15
        bool satisfiable()
16
17
             vector<int> id(n*2,-1),dfn(n*2,-1),low(n*2,-1),stk;
             int now=0,cnt=0;
18
             function<void(int)> tarjan=[&](int u)
20
             {
21
                 stk.push_back(u);
                 dfn[u]=low[u]=now++;
22
                 for (auto v:e[u])
23
                 {
24
                      if (dfn[v]==-1)
25
26
                      {
27
                          tarjan(v);
                          low[u]=min(low[u],low[v]);
28
29
                      else if (id[v]==-1)
30
31
                          low[u]=min(low[u],dfn[v]);
32
                 if (dfn[u] == low[u])
33
34
                      int v;
35
36
                      do
37
                      {
                          v=stk.back();
38
39
                          stk.pop_back();
40
                          id[v]=cnt;
41
                      } while (v!=u);
                      cnt++;
42
43
44
            };
             for (int i=0;i<n*2;i++)</pre>
45
                 if (dfn[i]==-1)
46
                     tarjan(i);
47
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
49
             {
                 if (id[i*2]==id[i*2+1]) return 0;
50
51
                 ans[i]=id[i*2]>id[i*2+1];
52
53
             return 1;
54
55
        vector<bool> answer() { return ans; }
    };
    最大流
    template <class T>
1
    struct MaxFlow
3
        struct _Edge
        {
             int to;
             _Edge(int to,T cap):to(to),cap(cap){}
        };
```

```
int n;
11
12
         vector<_Edge> e;
         vector<vector<int>> g;
13
         vector<int> cur,h;
14
15
         MaxFlow(){}
16
17
         MaxFlow(int n) { init(n); }
18
         void init(int n)
19
20
             this->n=n;
21
22
             e.clear();
23
             g.assign(n,{});
             cur.resize(n);
24
25
             h.resize(n);
         }
26
27
         bool bfs(int s,int t)
28
29
             h.assign(n,-1);
30
             queue<int> que;
31
32
             h[s]=0;
             que.push(s);
33
             while (!que.empty())
35
             {
                  const int u=que.front();
36
37
                  que.pop();
                  for (int i:g[u])
38
39
                       auto [v,c]=e[i];
40
41
                       if (c>0&&h[v]==-1)
42
                       {
43
                           h[v]=h[u]+1;
44
                           if (v==t) return 1;
                           que.push(v);
45
46
                  }
47
48
49
             \textbf{return } \texttt{0};\\
         }
50
51
         T dfs(int u,int t,T f)
52
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];
                  auto [v,c]=e[j];
59
60
                  if (c>0\&\&h[v]==h[u]+1)
61
                       auto a=dfs(v,t,min(r,c));
62
                       e[j].cap-=a;
                       e[j^1].cap+=a;
64
65
                       r-=a;
                       if (r==0) return f;
66
                  }
67
68
             return f-r;
69
70
71
72
         void addEdge(int u,int v,T c)
73
             g[u].push_back(e.size());
74
75
             e.emplace_back(v,c);
             g[v].push_back(e.size());
76
77
              e.emplace_back(u,0);
         }
78
79
80
         T flow(int s,int t)
         {
81
```

```
T ans=0;
82
83
             while (bfs(s,t))
84
85
                  cur.assign(n,0);
                  ans+=dfs(s,t,numeric_limits<T>::max());
87
88
             return ans;
         }
89
90
         vector<bool> minCut()
91
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
100
             int from;
             int to;
101
             T cap;
102
103
             T flow;
         };
104
         vector<Edge> edges()
106
107
             vector<Edge> a;
108
             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
             return a;
118
         }
119
120
    };
     最小费用最大流
    template <class T>
 2
    struct MinCostFlow
 3
     {
         struct _Edge
 4
             int to;
             T cap;
             T cost:
             _Edge(int to,T cap,T cost):to(to),cap(cap),cost(cost){}
10
         };
11
12
         int n;
13
14
         vector<_Edge> e;
         vector<vector<int>> g;
15
         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());
             pre.assign(n,-1);
22
             priority_queue<pair<T,int>>,vector<pair<T,int>>> q;
23
24
             dis[s]=0;
             q.emplace(0,s);
25
             while (!q.empty())
26
27
             {
                  T d=q.top().first;
28
                  int u=q.top().second;
29
```

```
q.pop();
30
31
                   if (dis[u]!=d) continue;
                   for (int i:g[u])
32
33
                        int v=e[i].to;
34
                        T cap=e[i].cap;
35
                        T cost=e[i].cost;
36
                       \textbf{if} \ (\texttt{cap} \verb|>0 \&\& \texttt{dis}[v] \verb|>d+h[u]-h[v] + \texttt{cost})
37
38
                            dis[v]=d+h[u]-h[v]+cost;
39
                            pre[v]=i;
40
41
                             q.emplace(dis[v],v);
                       }
42
                   }
43
              }
44
              return dis[t]!=numeric_limits<T>:::max();
45
46
47
48
         MinCostFlow(){}
         MinCostFlow(int n) { init(n); }
49
50
         void init(int n_)
51
52
              n=n_;
54
              e.clear();
55
              g.assign(n,{});
56
57
58
         void addEdge(int u,int v,T cap,T cost)
59
         {
              g[u].push_back(e.size());
60
              e.emplace_back(v,cap,cost);
61
62
              g[v].push_back(e.size());
63
              e.emplace_back(u,0,-cost);
         }
64
65
         pair<T,T> flow(int s,int t)
66
67
              T flow=0;
68
              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
77
                   for (int i=t;i!=s;i=e[pre[i]^1].to)
                   {
78
                        e[pre[i]].cap-=aug;
79
80
                        e[pre[i]^1].cap+=aug;
81
                   flow+=aug;
                   cost+=aug*h[t];
83
84
              return make_pair(flow,cost);
85
         }
86
87
         struct Edge
88
89
              int from;
90
91
              int to;
92
              T cap;
              T cost:
93
94
              T flow;
         };
95
         vector<Edge> edges()
97
98
99
              vector<Edge> a;
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
100
```

```
{
101
                 Edge x;
102
                 x.from=e[i+1].to;
103
                 x.to=e[i].to;
104
                 x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
                 x.cost=e[i].cost;
106
                 x.flow=e[i+1].cap;
107
                 a.push_back(x);
108
109
110
             return a;
        }
111
112
    };
    三元环计数
    时间复杂度为 \mathcal{O}(m\sqrt{m})。
    i64 triple(vector<pair<int,int>> &edges)
2
         int n=0:
3
        for (auto [u,v]:edges) n=max({n,u,v});
4
        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>
        for (auto [u,v]:edges)
15
16
             if (rk[u]>rk[v]) swap(u,v);
17
             adj[u].push_back(v);
18
19
        i64 res=0;
20
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
23
             for (int u:adj[i]) cnt[u]=1;
24
             for (int u:adj[i])
                 for (int v:adj[u])
25
                     res+=cnt[v];
26
             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();
        static map<vector<int>,i64> mp;
        static int id=0;
        vector<int> h(n);
         auto dfs=[&](auto &self,int u,int f)->void
             vector<int> c;
             for (int v:adj[u])
11
12
                 if (v!=f)
13
                 {
                     self(self,v,u);
14
                     c.push_back(h[v]);
16
17
             sort(c.begin(),c.end());
18
             if (!mp.count(c)) mp[c]=id++;
```

```
h[u]=mp[c];
19
20
        };
21
        dfs(dfs,rt,rt);
22
23
        return h;
   }
24
25
   vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj)
26
27
    {
28
        int n=adj.size();
        if (n==0) return {};
29
30
        vector<int> siz(n),mx(n);
31
        auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
32
33
            siz[u]=1;
34
            for (int v:adj[u])
35
                if (!siz[v])
36
                {
                    self(self,v);
38
                    siz[u]+=siz[v];
39
40
                    mx[u]=max(mx[u],siz[v]);
41
            mx[u]=max(mx[u],n-siz[u]);
        };
43
44
        dfs(dfs,0);
45
        int m=*min_element(mx.begin(),mx.end());
46
47
        vector<int> rt;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
48
            if (mx[i]==m)
49
               rt.push_back(i);
50
51
        for (int &u:rt) u=tree_hash(adj,u)[u];
52
        sort(rt.begin(),rt.end());
        return rt;
53
   }
   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 \cup 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
        int n,m,t;
3
        cin>>n>>m>>t;
        vector<vector<Z>> L(n-1,vector<Z>(n-1)),D(n,vector<Z>(n)),A(n,vector<Z>(n));;
        for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
            int u,v,w;
            cin>>u>>v>>w;
            if (u==v) continue;
10
            u--,v--;
11
12
            D[v][v]+=w;
            A[u][v]+=w;
13
14
            if (t==0)
15
            {
16
                D[u][u]+=w;
17
                A[v][u]+=w;
            }
18
19
        for (int i=1;i<n;i++)</pre>
20
```

```
for (int j=1;j<n;j++)</pre>
21
22
                 L[i-1][j-1]=D[i][j]-A[i][j];
        cout<<det(L);</pre>
23
24
        return;
25
    }
    计算几何
    EPS
    const double eps=1e-8;
1
    int sgn(double x)
2
3
    {
        if (fabs(x)<eps) return 0;</pre>
5
        if (x>0) return 1;
        return -1;
    }
    Point
    template <class T>
    struct Point
2
3
    {
        T x, y;
4
        Point(T x_{=0},T y_{=0}):x(x_{-}),y(y_{-}) {}
        Point & operator += (Point p) &
        {
             x+=p.x;
10
             y+=p.y;
             return *this;
11
12
13
        Point & operator -= (Point p) &
14
15
16
             x-=p.x;
17
             y-=p.y;
             return *this;
18
        }
19
20
        Point &operator *= (T v) &
21
22
             x*=v;
23
24
            y∗=v;
            return *this;
25
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
        friend Point operator * (Point a,T b) { return a*=b; }
32
        friend Point operator * (T a,Point b) { return b*=a; }
33
34
        friend bool operator == (Point a,Point b) { return a.x==b.x&&a.y==b.y; }
35
        friend istream &operator >> (istream &is,Point &p) { return is>>p.x>>p.y; }
37
38
        friend ostream &operator << (ostream &os,Point p) { return os<<'('<<p.x<<','<<p.y<<')'; }</pre>
39
    };
40
41
    template <class T>
42
    int sgn(const Point<T> &a) { return a.y>0||(a.y==0&&a.x>0)?1:-1; }
43
44
45
    template <class T>
46
    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
```

```
51
    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>
   struct Line
       Point<T> a,b;
        Line(Point<T> a_=Point<T>(),Point<T> b_=Point<T>()):a(a_),b(b_) {}
   };
    距离
   template <class T>
    double dis_PP(Point<T> a,Point<T> b) { return length(a-b); }
   template <class T>
   double dis_PL(Point<T> a,Line<T> l) { return fabs(cross(a-l.a,a-l.b))/dis_PP(l.a,l.b); }
   template <class T>
   double dis_PS(Point<T> a,Line<T> l)
        if (dot(a-l.a,l.b-l.a)<0) return dis_PP(a,l.a);</pre>
       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>
1
   Point<T> lineRoot(Point<T> a,Line<T> l)
2
3
        Point<T> v=l.b-l.a;
        return l.a+v*(dot(a-l.a,v)/dot(v,v));
5
   template <class T>
   Point<T> symmetry_PL(Point<T> a,Line<T> l) { return a+(lineRoot(a,l)-a)*2; }
    位置关系判断
   template <class T>
   bool pointOnSegment(Point<T> a,Line<T> l)
   { return (sgn(cross(a-l.a,a-l.b))==0)&&(sgn(dot(a-l.a,a-l.b))<=0); }
   template <class T>
   bool lineCrossLine(Line<T> a,Line<T> b)
        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));
   }
11
   template <class T>
13
   bool pointOnLineLeft(Point<T> a,Line<T> l) { return cross(l.b-l.a,a-l.a)>0; }
```

```
15
16
    //适用任意多边形,O(n)
    template <class T>
17
    bool pointInPolygon(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
18
        int n=p.size();
20
21
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
             if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[i],p[(i+1)%n])))
22
23
        bool t=0;
24
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
25
26
            Point<T> u=p[i],v=p[(i+1)%n];
27
            if (u.x<a.x&&v.x>=a.x&&pointOnLineLeft(a,Line<T>(v,u))) t^=1;
28
             \textbf{if} \ (u.x>=a.x\&\&v.x<a.x\&\&pointOnLineLeft(a,Line<T>(u,v))) \ t^=1; \\
29
30
31
        return t;
   }
32
33
    //适用凸多边形, O(log n)
34
    template <class T>
35
    bool pointInPolygon_(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
37
        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
40
         \textbf{if} \ (pointOnSegment(a,Line<T>(p[0],p[1])) | | pointOnSegment(a,Line<T>(p[n-1],p[0]))) \ \textbf{return} \ 1; \\ 
        int l=1,r=n-1;
41
        while (l+1<r)
42
43
             int mid=(l+r)>>1;
44
             if (cross(a-p[1],p[mid]-p[1])<0) l=mid;</pre>
45
            else r=mid;
46
47
48
        if (cross(a-p[l],p[r]-p[l])>0) return 0;
        if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[l],p[r]))) return 1;
49
50
        return 1;
   }
51
    线段交点
    //小 心 平 行
   template <class T>
   Point<T> lineIntersection(Line<T> a,Line<T> b)
        Point<T> u=a.a-b.a,v=a.b-a.a,w=b.b-b.a;
        double t=cross(u,w)/cross(w,v);
        return a.a+t*v;
    过定点做圆的切线
    template <class T>
    vector<Line<T>> tan_PC(Point<T> a,Point<T> c,T r)
2
        Point<T> v=c-a;
        vector<Line<T>> res;
        int dis=dis_PP(a,c);
        if (sgn(dis-r)==0) res.push_back(rotate(v,acos(-1)/2));
        else if (dis>r)
        {
             double alpha=asin(r/dis);
10
            res.push_back(rotate(v,alpha));
11
            res.push_back(rotate(v,-alpha));
12
        return res;
14
   }
```

两圆交点

```
template <class T>
    vector<Point<T>> circleIntersection(Point<T> c1,T r1,Point<T> c2,T r2)
2
    {
        auto get=[&](Point<T> c,T r,double alpha)->Point<T>
        { return Point<T>(c.x+cos(alpha)*r,c.y+sin(alpha)*r); };
        auto angle=[&](Point<T> a)->double { return atan2(a.x,a.y); };
        vector<Point<T>> res;
        double d=dis_PP(c1,c2);
        if (sgn(d)==0) return res;
11
        if (sgn(r1+r2-d)<0) return res;</pre>
12
        if (sgn(fabs(r1-r2)-d)>0) return res;
13
        double alpha=angle(c2-c1);
14
15
        double beta=acos((r1*r1-r2*r2+d*d)/(r1*d*2));
        Point<T> p1=get(c1,r1,alpha-beta),p2=get(c1,r1,alpha+beta);
16
17
        res.push_back(p1);
        if (p1!=p2) res.push_back(p2);
18
        return res;
20
   }
    多边形面积
    template <class T>
    double polygonArea(const vector<Point<T>> &p)
3
        int n=p.size();
        double res=0;
        for (int i=1;i<n-1;i++) res+=cross(p[i]-p[0],p[i+1]-p[0]);</pre>
        return fabs(res/2);
    自适应辛普森法
    //注意边界函数值不能小于 eps
    double f(double x) { return pow(x,0.5); }
    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)
8
    {
        double mid=(l+r)/2.0;
10
        double fl=calc(l,mid),fr=calc(mid,r);
11
        if (sgn(fl+fr-lst)==0) return fl+fr;
12
13
        else return simpson(l,mid,fl)+simpson(mid,r,fr);
   }
14
    静态凸包
    template <class T>
1
    vector<Point<T>> getHull(vector<Point<T>> p)
2
3
        vector<Point<T>> h,l;
        sort(p.begin(),p.end(),[&](auto a,auto b)
5
            if (a.x!=b.x) return a.x<b.x;</pre>
            else return a.y<b.y;</pre>
        });
        p.erase(unique(p.begin(),p.end()),p.end());
10
        if (p.size()<=1) return p;</pre>
11
12
        for (auto a:p)
13
14
            while (h.size()>1&&sgn(cross(a-h.back(),a-h[h.size()-2]))<=0) h.pop_back();</pre>
            while (l.size()>1&&sgn(cross(a-l.back(),a-l[l.size()-2]))>=0) l.pop_back();
15
            l.push_back(a);
            h.push_back(a);
17
```

```
18
19
        l.pop_back();
        reverse(h.begin(),h.end());
20
21
        h.pop_back();
22
        l.insert(l.end(),h.begin(),h.end());
        return l;
23
24
    旋转卡壳求直径
    template <class T>
2
    double getDiameter(vector<Point<T>> p)
3
        double res=0;
        if (p.size()==2) return dis_PP(p[0],p[1]);
        int n=p.size();
        p.push_back(p.front());
        int j=2;
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
10
            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
12
                j=(j+1)%n;
            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
18
                ls.push_back(l);
19
                continue;
20
21
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
22
23
                ps.pop_back();
24
                 ls.pop_back();
25
26
            }
            while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps[0],l))
27
28
                ps.pop_front();
29
                ls.pop_front();
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
                         ls[0]=l;
39
                     continue;
41
```

```
42
43
                 return {};
             }
44
             ps.push_back(lineIntersection(ls.back(),l));
45
             ls.push_back(l);
        }
47
        \textbf{while} \ (!ps.empty()\&\&!pointOnLineLeft(ps.back(),ls[@]))\\
48
49
        {
             ps.pop_back();
50
51
             ls.pop_back();
52
        if (ls.size()<=2) return {};</pre>
53
        ps.push_back(lineIntersection(ls[0],ls.back()));
54
        return vector(ps.begin(),ps.end());
55
    }
56
```