Algorithm Library

CReatiQ

South China Normal University

November 14, 2024

Contents

常月	用文件		ð
	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		/
	多项式		8
	原根表	. 1	1
	线性基	. 1	2
	min-plus 卷积	. 1	3
	模意义分数还原	. 1	3
	Exgcd	. 1	4
	二元一次不定方程	. 1	4
	行列式求值		
	高斯消元法		
	枚举二进制下有 k 个 1 的数 \dots		
	X1—2001 13 10 1 2 23 X 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	• -	_
数	据结构	1	_
	并查集(启发式合并 + 带撤销)	. 1	6
	状压 RMQ	. 1	7
	ST 表	. 1	8
	树状数组	. 1	8
	线段树	1	g
	- 24代2/17	. 1	
	符串	2	1
	符串 字符串哈希(随机模数)	. 2	1
	符串 字符串哈希(随机模数)	2 . 2 . 2	1 1
	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串	2 . 2 . 2 . 2	1 1 1
	符串 字符串哈希(随机模数)	2 . 2 . 2 . 2	1 1 1
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串	2 . 2 . 2 . 2	1 1 1
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串	2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 2
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 2 2
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 2 2 2
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 分许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 1 2 2 2 2
字符	符串 存申 字符串哈希(随机模数) 公计 k 次失配的字符串匹配 会長 会長 会員 会員 <th< td=""><td>2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2</td><td>1 1 1 1 2 2 2 2</td></th<>	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 2 2 2 2
字符	符串 字符串哈希(随机模数)	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 1 2 2 2 2 3
字符	符串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 AC 自动机 后缀数组	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2	1 1 1 1 2 2 2 2 3 4
字符		2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 .	1 1 1 1 1 1 2 2 2 3 4 4
字符	冷串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 AC 自动机 后缀数组 (广义)后缀自动机 不同子串个数	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 2 2 2 2 3 4 4
字符	 冷串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z函数 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 	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 2 2 2 2 3 4 4 4 5
字符	冷串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 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	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
字符	冷申 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 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	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
字符	冷申 字符串哈希(随机模数) 允许 & 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 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 首次出现位置	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
字符	冷串 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 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 首次出现位置 所有出现位置	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
字符	存申 字符申哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符申匹配 最长公共子串 Code KMP 字符申周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z函数 AC 自动机 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 首次出现位置 所有出现位置 最短未出现字符串	2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 . 2 .	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 2 2 2 2 2 3 4 4 4 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5
字符	 存申 今符申哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符申周期 统计前缀出现次数 求満足一些要求的 Border Code Z函数 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 首次出现位置 所有出现位置 质有出现位置 最短未出现字符串 最长公共子串 	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
字符	冷申 字符串哈希(随机模数) 允许 k 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z函数 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 首次出现位置 最短未出现字符串 最长公共子串 Code	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	1 1 1 1 1 2 2 2 2 2 3 4 4 4 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5
字符	存申 字符串哈希(随机模数) 允许 & 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 AC 自动机 后缀数组 (广义) 后缀自动机 不同子串个数 字中序第 & 大子串 最小循环移位 出现次数 首次出现位置 最短未出现字符串 最长大共子串 最短未出现字符串 最长大共子串 Code Manacher	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	$egin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$
字符	 存申 字符申哈希 (随机模数) 允许 & 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符申周期 统计前缀出现次数 求満足一些要求的 Border Code Z 函数 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 & 大子串 最小循环移位 出现次数 首次出现位置 最短未出现定置 最短未出现字符串 最长公共子串 Code Manacher 回文自动机 	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	$f 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 2 \ 2 \ 2 \ 2 \ 3 \ 4 \ 4 \ 4 \ 5 \ 5 \ 5 \ 5 \ 5 \ 6 \ 7$
字符	存申 字符串哈希(随机模数) 允许 & 次失配的字符串匹配 最长公共子串 Code KMP 字符串周期 统计前缀出现次数 求满足一些要求的 Border Code Z 函数 AC 自动机 后缀数组 (广义) 后缀自动机 不同子串个数 字中序第 & 大子串 最小循环移位 出现次数 首次出现位置 最短未出现字符串 最长大共子串 最短未出现字符串 最长大共子串 Code Manacher	2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	$egin{array}{c} & 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 3 & 4 & 4 & 4 & 5 & 5 & 5 & 5 & 6 & 7 & 7 \\ & & & & & & & & & & & & & & &$

	Code		 	 			 -				 	 -	 	 •		 -		-		-	-	 -	
Ī	含通配符字符串匹配	•	 	 	• •		 •				 	 •	 	 ٠		 ٠	 •	•		٠	•	 ٠	28
图论	:																						28
	石扑排序		 	 							 		 										_
	Dijkstra																						
	SPFA																						
Ţ	ohnson																						
-	虽连通分量																						
ì	力双连通分量		 	 							 		 										31
4	全重链剖分																						
X	吹拉路径																						
	2-SAT																						
ł	最大流																						
ŀ	最小费用最大流 .		 	 							 		 										37
	三元环计数																						
ŧ	对哈希		 	 							 		 										39
矢	巨阵树定理																						
																							41
	几何																						• •
E	EPS																						
I I	EPS		 	 							 		 										41
I I	EPS		 	 		 					 		 									 	41 42
H H I	EPS		 	 	 	 	 	 	 	 	 	 	 	 	 	 			 			 	41 42 42
H H I	EPS	 	 	 	 	 	 	 	 	· · · · · ·	 	 	 	 	 	 	 		· · · ·			 	41 42 42 42
H H H H H	EPS		 	 			 	· · · · · ·			 	 	 	 	 	 			 			 	41 42 42 42 42
H H H H H	EPS		 	 			 	· · · · · ·			 	 	 	 	 	 			 			 	41 42 42 42 42
E E E E E E E E	EPS		 	 		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			 	 	 	 	· · · · · · · ·	 						 	41 42 42 42 42 43
E E E E E E E E E E	EPS		 	 		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	 		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		 	 	 	 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	 						 	41 42 42 42 42 43 43
1 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日	EPS		 	 							 	 	 	 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	 						 	41 42 42 42 42 43 43 43
1 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日 日	EPS		 	 			 				 	 	 	 		 						 	41 42 42 42 43 43 43 44
五日 五日 五月 五日 五月	EPS		 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·							· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	 		 	 		 						 	41 42 42 42 43 43 43 44 44
E F F I B B A A A A A A A A A A A A A A A A A	EPS																					 	41 42 42 42 43 43 43 44 44 44
F F I B 从外的	EPS																						41 42 42 42 43 43 43 44 44 44

常用文件

DEBUG 头

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

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

纳秒级随机种子

mt19937_64 rng(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());

Linux 对拍

记得先 chmod 777 check.sh.

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

do

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

数学

done

10

11 12

13 14 else

fi

欧拉筛

时间复杂度为 $\mathcal{O}(n)$ 。

./A__Good < A.in > A.ans

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

echo "WA"

exit 1

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

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

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

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

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

```
vector<int> minp,primes;
   // vector<int> phi;
   // vector<int> mu;
   // vector<int> d,num;
   // vector<int> f,g;
   void sieve(int n)
       minp.assign(n+1,0);
10
       primes.clear();
       // phi.assign(n+1,0);
11
       // mu.assign(n+1,0);
12
       // d.assign(n+1,0);
       // num.assign(n+1,0);
14
       // f.assign(n+1,0);
       // g.assign(n+1,0);
16
       // phi[1]=1;
       // mu[1]=1;
       // d[1]=1;
```

```
// f[1]=g[1]=1;
20
21
         for (int i=2;i<=n;i++)</pre>
22
             if (!minp[i])
23
24
                 minp[i]=i;
25
                 primes.push_back(i);
26
                 // phi[i]=i-1;
27
                 // mu[i]=-1;
28
29
                 // d[i]=2;
                 // num[i]=1;
30
31
                 // f[i]=g[i]=i+1;
32
             }
             for (auto p:primes)
33
34
             {
                 if (i*p>n) break;
35
                 minp[i*p]=p;
                 if (p==minp[i])
37
38
                      // phi[i*p]=phi[i]*p;
39
                      // mu[i*p]=0;
40
                      // num[i*p]=num[i]+1;
41
                      // d[i*p]=d[i]/num[i*p]*(num[i*p]+1);
42
43
                      // g[i*p]=g[i]*p+1;
                      // f[i*p]=f[i]/g[i]*g[i*p];
44
45
                      break;
46
                 // phi[i*p]=phi[i]*phi[p];
47
48
                 // mu[i*p]=-mu[i];
                 // num[i*p]=1;
49
50
                 // d[i*p]=d[i]<<1;
                 // f[i*p]=f[i]*f[p];
51
52
                 // g[i*p]=p+1;
             }
53
        }
54
    }
```

取模类 (MInt)

对 MInt<0> 修改 Mod 可以起到动态模数的效果,但常数较大。

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

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

```
102
103
              i64 v;
              is>>v;
104
              a=MInt(v);
105
              return is;
         }
107
108
         friend constexpr ostream &operator << (ostream &os,const MInt &a) { return os<<a.val(); }</pre>
109
110
         friend constexpr bool operator == (MInt lhs,MInt rhs) { return lhs.val()==rhs.val(); }
111
112
         friend constexpr bool operator != (MInt lhs,MInt rhs) { return lhs.val()!=rhs.val(); }
113
114
    };
115
     template<>
116
     int MInt<0>::Mod=1;
117
118
     template<int V,int P>
119
120
     constexpr MInt<P> CInv=MInt<P>(V).inv();
     组合数
     struct Comb
 1
     {
 2
         int n;
         vector<Z> _fac,_inv,_finv;
 4
 5
         Comb():n\{0\},\_fac\{1\},\_inv\{0\},\_finv\{1\}\{\}
         Comb(int n):Comb() { init(n); }
         void init(int m)
              m=min(m,Z::getMod()-1);
11
              if (m<=n) return;</pre>
              _fac.resize(m+1);
13
              _inv.resize(m+1);
14
15
              _finv.resize(m+1);
16
17
              for (int i=n+1;i<=m;i++)</pre>
                  _fac[i]=_fac[i-1]*i;
18
19
              _finv[m]=_fac[m].inv();
              for (int i=m;i>n;i--)
20
              {
21
22
                   _finv[i-1]=_finv[i]*i;
                   _inv[i]=_finv[i]*_fac[i-1];
23
              }
24
25
              n=m;
         }
26
27
         Z fac(int m)
28
29
              if (m>n) init(m<<1);
30
              return _fac[m];
31
         }
32
33
34
         Z finv(int m)
35
              if (m>n) init(m<<1);</pre>
36
37
              return _finv[m];
         }
38
39
         Z inv(int m)
40
41
              if (m>n) init(m<<1);</pre>
42
              return _inv[m];
43
44
         }
45
         Z binom(int n,int m)
46
47
              if (n < m \mid m < 0) return 0;
48
              return fac(n)*finv(m)*finv(n-m);
49
```

```
51
    } comb;
    多项式
    vector<int> rev;
    vector<Z> roots{0,1};
2
    void dft(vector<Z> &a)
5
    {
         int n=a.size();
        if (int(rev.size())!=n)
7
             int k=__builtin_ctz(n)-1;
             rev.resize(n);
10
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
11
                  rev[i]=rev[i>>1]>>1|(i&1)<<k;
12
13
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
14
15
              if (rev[i]<i)</pre>
                  swap(a[i],a[rev[i]]);
16
17
        if (int(roots.size())<n)</pre>
18
        {
             int k=__builtin_ctz(roots.size());
19
20
             roots.resize(n);
             while ((1<<k)<n)
21
22
                  Z = power(Z(3), (P-1) >> (k+1));
23
                  for (int i=1<<(k-1);i<(1<<k);i++)</pre>
24
25
                      roots[i<<1]=roots[i];</pre>
26
27
                      roots[i<<1|1]=roots[i]*e;</pre>
                  }
28
                  k++;
30
             }
31
        for (int k=1;k<n;k<<=1)</pre>
32
             for (int i=0;i<n;i+=k*2)</pre>
33
34
                  for (int j=0;j<k;j++)</pre>
35
                      Z u=a[i+j],v=a[i+j+k]*roots[j+k];
36
37
                      a[i+j]=u+v;
                      a[i+j+k]=u-v;
38
39
                  }
    }
40
41
    void idft(vector<Z> &a)
42
43
44
        int n=a.size();
        reverse(a.begin()+1,a.end());
45
         dft(a);
46
47
        Z inv=(1-P)/n;
         for (int i=0;i<n;i++) a[i]*=inv;</pre>
48
49
    }
50
51
    struct Poly
52
    {
        vector<Z> a;
53
54
        Poly(){}
55
         explicit Poly(int size,function<Z(int)>f=[](int) { return 0; }):a(size)
56
57
         { for (int i=0;i<size;i++) a[i]=f(i); }
        Poly(const vector<Z> &a):a(a){}
        Poly(const initializer_list<Z> &a):a(a){}
59
60
61
        int size() const { return a.size(); }
62
         void resize(int n) { a.resize(n); }
63
64
        Z operator [] (int idx) const
65
```

```
if (idx<size()) return a[idx];</pre>
67
68
              else return 0;
69
70
         Z &operator [] (int idx) { return a[idx]; }
71
72
73
         Poly mulxk(int k) const
74
              auto b=a;
75
76
              b.insert(b.begin(),k,0);
              return Poly(b);
77
78
79
         Poly modxk(int k) const
80
81
              k=min(k,size());
82
83
              return Poly(vector<Z>(a.begin(),a.begin()+k));
         }
84
85
         Poly divxk(int k) const
86
87
88
              if (size()<=k) return Poly();</pre>
89
              return Poly(vector<Z>(a.begin()+k,a.end()));
         }
91
92
         friend Poly operator + (const Poly &a,const Poly &b)
93
              vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
94
95
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
                  res[i]=a[i]+b[i];
96
              return Poly(res);
97
         }
98
99
100
         friend Poly operator - (const Poly &a,const Poly &b)
101
              vector<Z> res(max(a.size(),b.size()));
102
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
103
                  res[i]=a[i]-b[i];
104
105
              return Poly(res);
         }
106
107
         friend Poly operator - (const Poly &a)
108
109
110
              vector<Z> res(a.size());
              for (int i=0;i<int(res.size());i++)</pre>
111
112
                  res[i]=-a[i];
              return Poly(res);
113
114
         }
115
         friend Poly operator * (Poly a,Poly b)
116
117
              if (!a.size()||!b.size()) return Poly();
118
              if (a.size() < b.size()) swap(a,b);</pre>
119
              if (b.size()<128)
120
121
                  Poly c(a.size()+b.size()-1);
122
                   for (int i=0;i<a.size();i++)</pre>
123
124
                       for (int j=0;j<b.size();j++)</pre>
                           c[i+j]+=a[i]*b[j];
125
                  return c;
126
127
              int sz=1,tot=a.size()+b.size()-1;
128
129
              while (sz<tot) sz<<=1;</pre>
              a.a.resize(sz);
130
131
              b.a.resize(sz);
132
              dft(a.a):
              dft(b.a);
133
134
              for (int i=0;i<sz;i++)</pre>
                  a.a[i]=a[i]*b[i];
135
              idft(a.a);
              a.resize(tot);
137
```

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

```
}
209
210
         Poly sqrt(int m) const
211
212
213
              Poly x\{1\};
              int k=1;
214
              while (k<m)
215
216
              {
                  k <<=1;
217
                  x=(x+(modxk(k)*x.inv(k)).modxk(k))*((P+1)/2);
218
219
220
              return x.modxk(m);
221
         Poly mulT(Poly b) const
222
223
              if (b.size()==0) return Poly();
224
225
              int n=b.size();
              reverse(b.a.begin(),b.a.end());
226
227
              return ((*this)*b).divxk(n-1);
         }
228
229
         vector<Z> eval(vector<Z> x) const
230
231
              if (size()==0) return vector<Z>(x.size(),0);
232
              const int n=max(int(x.size()),size());
233
              vector<Poly> q(n<<2);</pre>
234
              vector<Z> ans(x.size());
235
              x.resize(n);
236
              function<void(int,int,int)> build=[&](int p,int l,int r)
237
238
                  if (r-l==1) q[p]=Poly{1,-x[l]};
239
                  else
240
                  {
241
242
                       int m=(l+r)>>1;
                       build(p<<1,1,m);
243
                       build(p<<1|1,m,r);
244
                       q[p]=q[p<<1]*q[p<<1|1];
245
246
247
              };
              function<void(int,int,int,const Poly&)> work=[&](int p,int l,int r,const Poly &num)
248
249
                  if (r-l==1)
250
                  {
251
252
                       if (l<int(ans.size())) ans[l]=num[0];</pre>
                  }
253
254
                  else
255
                  {
256
                       int m=(l+r)>>1;
                       work(p << 1, l, m, num.mulT(q[p << 1 | 1]).modxk(m-l));
257
                       work(p<<1|1,m,r,num.mulT(q[p<<1]).modxk(r-m));</pre>
258
                  }
259
              };
260
              build(1,0,n);
              work(1,0,n,mulT(q[1].inv(n)));
262
              return ans;
263
264
    };
265
     原根表
     prime
                                k
                                    g
    3
                                1
 2
                                    2
     5
                            1
                                2
                                    2
    17
                                    3
                           1
                                4
     97
                            3
                                    5
 5
    193
                           3
                                6
                                    5
    257
                           1
                                8
                                    3
     7681
                           15
                               9
                                    17
                           3
     12289
                                12 11
     40961
                            5
                                13
                                    3
10
                                    3
11
    65537
                            1
                                16
```

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

线性基

```
struct LB
2
    {
3
        static constexpr int L=60;
        array<i64,L+1> a{};
4
        LB(){}
        LB(const vector<i64> &v) { init(v); }
8
        bool insert(i64 t)
10
11
             for (int i=L;i>=0;i--)
12
                 if (t&(1ll<<i))</pre>
13
                 {
14
                      if (!a[i])
15
16
                      {
17
                           a[i]=t;
                          return 1;
18
19
20
                      else t^=a[i];
                 }
21
22
             return 0;
        }
23
24
        void init(const vector<i64> &v) { for (auto x:v) insert(x); }
25
26
        bool check(i64 t)
27
28
             for (int i=L;i>=0;i--)
29
                 if (t&(1ll<<i))
30
                      if (!a[i]) return 0;
                      else t^=a[i];
32
             return 1;
33
34
        }
35
        i64 QueryMax()
36
37
             i64 res=0;
38
             for (int i=L;i>=0;i--)
```

```
res=max(res,res^a[i]);
40
41
             return res;
        }
42
43
        i64 QueryMin()
44
45
46
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
                 if (a[i]) return a[i];
47
             return 0;
48
        }
49
50
51
        i64 QueryKth(int k)
52
             i64 res=0;
53
             int cnt=0;
54
             array<i64,L+1> tmp{};
55
             for (int i=0;i<=L;i++)</pre>
57
                 for (int j=i-1;j>=0;j--)
                     if (a[i]&(1ll<<j)) a[i]^=a[j];</pre>
59
                 if (a[i]) tmp[cnt++]=a[i];
60
61
62
             if (k>=(1ll<<cnt)) return -1;</pre>
             for (int i=0;i<cnt;i++)</pre>
                 if (k&(1ll<<i)) res^=tmp[i];
64
65
             return res;
66
        }
    };
67
    min-plus 卷积
    \mathcal{O}(n \log n), 但要求 b 是凸的。
    template <class T>
    vector<T> min_plus_convolution(const vector<T> &a,const vector<T> &b)
2
        int n=a.size(),m=b.size();
4
        vector<T> c(n+m-1);
        function<void(int,int,int,int)> solve=[&](int l,int r,int ql,int qr)
             if (l>r) return;
             int mid=(l+r)>>1;
             while (ql+m<=l) ++ql;</pre>
11
             while (qr>r) --qr;
12
             int qmid=-1;
13
            c[mid]=inf;
14
15
             for (int i=ql;i<=qr;i++)</pre>
             {
16
                 if (a[i]+b[mid-i]-i<c[mid])</pre>
17
18
                     c[mid]=a[i]+b[mid-i];
19
20
                     qmid=i;
21
22
                 else if (mid-i>=0&&mid-i<m) qmid=i;</pre>
             }
23
24
             solve(l,mid-1,ql,mid);
25
             solve(mid+1,r,qmid,qr);
        };
26
27
        solve(0,n+m-2,0,n-1);
28
29
        return c;
30
    }
    模意义分数还原
    分别是求:分子不大于 A 时分子最大的分数;分子分母最大值最小的分数。
```

```
pair<int,int> restore(int q,int A)
{
```

```
int x=q,y=P,a=1,b=0;
4
        while (x>A)
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
              int res=findFirst(p<<1|1,m,r,x,y,pred);</pre>
122
              if (res==-1) res=findFirst(p<<1,l,m,x,y,pred);</pre>
123
124
              return res;
         }
125
126
         template <class F>
127
         int findLast(int l,int r,F pred) { return findLast(1,0,n,l,r,pred); }
128
129
    };
130
131
    //这里默认乘法优先 (x*a+b)*c+d=x*(a*c)+(b*c+d)
    struct Tag
132
     {
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
```

字符串

字符串哈希 (随机模数)

允许 k 次失配的字符串匹配

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

最长公共子串

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

Code

```
bool isPrime(int n)

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

int findPrime(int n)

{</pre>
```

```
while (!isPrime(n)) n++;
11
12
        return n;
    }
13
14
    mt19937 rng(time(0));
    const int P=findPrime(rng()%900000000+1000000000);
16
    struct StrHash
17
18
        int n;
19
20
        vector<int> h,p;
21
22
        StrHash(const string &s){ init(s); }
23
        void init(const string &s)
24
25
             n=s.size();
26
27
             h.resize(n+1);
             p.resize(n+1);
28
             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 [l,r) 的区间哈希
        int get(int l,int r) { return (h[r]+1ll*(P-h[l])*p[r-l])%P; }
35
    };
36
```

KMP

字符串周期

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

统计前缀出现次数

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

求满足一些要求的 Border

比如有出现次数要求、两个前缀的最长公共 Border 什么的。

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

Code

```
vector<int> KMP(const string &s)
{
    int now=0;
    vector<int> pre(s.size(),0);
    for (int i=1;i<s.size();i++)
    {
        while (now&&s[i]!=s[now]) now=pre[now-1];
        if (s[i]==s[now]) now++;
        pre[i]=now;
    }
    return pre;
}</pre>
```

Z函数

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

int n=s.size();
vector<int> z(n);
z[0]=n;
```

```
for (int i=1,j=1;i<n;i++)</pre>
7
            z[i]=max(0,min(j+z[j]-i,z[i-j]));
8
            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。
    struct ACAM
2
    {
        static constexpr int ALPHABET=26;
3
        struct Node
             int len;
             int link;
             array<int,ALPHABET> next;
             Node():len\{0\},link\{0\},next\{\}\}
        };
10
11
        vector<Node> t;
12
13
        ACAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
        {
18
             t.assign(2,Node());
             t[0].next.fill(1);
19
             t[0].len=-1;
20
        }
21
22
23
        int newNode()
24
             t.emplace_back();
25
             return t.size()-1;
26
27
        }
28
        int add(const string &a)
29
             int p=1;
31
             for (auto c:a)
32
33
                 int x=c-'a';
34
35
                 if (t[p].next[x]==0)
36
                     t[p].next[x]=newNode();
37
38
                     t[t[p].next[x]].len=t[p].len+1;
39
40
                 p=t[p].next[x];
41
42
             return p;
        }
43
44
        void work()
45
46
        {
47
            queue<int> q;
            q.push(1);
48
             while (!q.empty())
49
             {
                 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
                     else
56
57
                      {
                          t[t[x].next[i]].link=t[t[x].link].next[i];
58
```

```
q.push(t[x].next[i]);
59
60
                       }
                  }
61
             }
62
64
65
         int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
66
         int link(int p) { return t[p].link; }
67
68
         int size() { return t.size(); }
69
70
    };
    后缀数组
    struct SA
1
2
    {
         int n;
         vector<int> sa,rk,lc;
4
5
         SA(const string &s)
6
             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
13
              rk[sa[0]]=0;
              for (int i=1;i<n;i++) rk[sa[i]]=rk[sa[i-1]]+(s[sa[i]]!=s[sa[i-1]]);</pre>
14
15
              int k=1;
             vector<int> tmp,cnt(n);
16
17
              tmp.reserve(n);
             while (rk[sa[n-1]]<n-1)</pre>
18
              {
20
                  tmp.clear();
                  for (int i=0;i<k;i++) tmp.push_back(n-k+i);</pre>
21
22
                  for (auto i:sa)
                       if (i>=k) tmp.push_back(i-k);
23
24
                  fill(cnt.begin(),cnt.end(),0);
                  for (int i=0;i<n;i++) cnt[rk[i]]++;</pre>
25
26
                  for (int i=1;i<n;i++) cnt[i]+=cnt[i-1];</pre>
                  for (int i=n-1;i>=0;i--) sa[--cnt[rk[tmp[i]]]]=tmp[i];
27
                  swap(rk,tmp);
28
                  rk[sa[0]]=0;
                  for (int i=1;i<n;i++)</pre>
30
                       rk[sa[i]] = rk[sa[i-1]] + (tmp[sa[i-1]] < tmp[sa[i]] \\ | | sa[i-1] + k = n| \\ | tmp[sa[i-1] + k] < tmp[sa[i] + k]);
31
32
                  k<<=1;
33
              for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
34
35
              {
                  if (rk[i]==0) j=0;
36
37
                  else
                  {
38
                        \begin{tabular}{ll} \textbf{for} & (j-=j>0;i+j<&sa[rk[i]-1]+j<&sa[i+j]==s[sa[rk[i]-1]+j];) & j++; \\ \end{tabular} 
39
                       lc[rk[i]-1]=j;
40
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
    {
2
        static constexpr int ALPHABET=26;
        struct Node
             int len;
            int link;
             array<int,ALPHABET> next;
             Node():len{},link{},next{} {}
        };
11
        vector<Node> t;
13
        SAM() { init(); }
14
15
        void init()
16
17
             t.assign(2,Node());
18
            t[0].next.fill(1);
19
20
             t[0].len=-1;
        }
21
        int newNode()
23
24
             t.emplace_back();
25
            return t.size()-1;
26
27
        }
28
        int extend(int lst,int c)
29
30
             if (t[lst].next[c]&&t[t[lst].next[c]].len==t[lst].len+1)
31
                 return t[lst].next[c];
32
             int p=lst,np=newNode(),flag=0;
33
```

```
t[np].len=t[p].len+1;
34
35
            while (!t[p].next[c])
36
             {
                 t[p].next[c]=np;
37
                 p=t[p].link;
39
40
            if (!p)
41
             {
                 t[np].link=1;
42
43
                 return np;
44
45
            int q=t[p].next[c];
            if (t[q].len==t[p].len+1)
46
47
            {
                 t[np].link=q;
48
49
                 return np;
            if (p==lst) flag=1,np=0,t.pop_back();
51
            int nq=newNode();
            t[nq].link=t[q].link;
53
54
            t[nq].next=t[q].next;
55
            t[nq].len=t[p].len+1;
56
            t[q].link=t[np].link=nq;
            while (p&&t[p].next[c]==q)
58
            {
59
                 t[p].next[c]=nq;
60
                 p=t[p].link;
61
62
            return flag?nq:np;
        }
63
64
        int add(const string &a)
65
66
67
            int p=1;
            for (auto c:a) p=extend(p,c-'a');
68
69
            return p;
        }
70
71
        int next(int p,int x) { return t[p].next[x]; }
72
73
        int link(int p) { return t[p].link; }
74
75
        int len(int p) { return t[p].len; }
76
77
        int size() { return t.size(); }
78
79
    };
    Manacher
    vector<int> manacher(vector<int> s)
1
2
    {
3
        vector<int> t{0};
        for (auto c:s)
4
        {
            t.push_back(c);
            t.push_back(0);
        }
        int n=t.size();
10
        vector<int> r(n);
        for (int i=0,j=0;i<n;i++)</pre>
11
12
            if (j*2-i>=0&&j+r[j]>i) r[i]=min(r[j*2-i],j+r[j]-i);
13
            while (i-r[i]>=0&&i+r[i]<n&&t[i-r[i]]==t[i+r[i]]) r[i]++;</pre>
            if (i+r[i]>j+r[j]) j=i;
15
16
17
        return r;
    }
18
```

回文自动机

每个节点代表的是一个回文子串,指针指向最长回文后缀。

本质不同回文子串数

即自动机点数, 记得减去奇偶根。

回文子串出现次数

即 fail 树子树内终点标记和。

Code

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

```
{
57
58
                 cur=t[cur].link;
                 curlen=t[cur].len;
59
                 if (pos-curlen-1>=0&&s[pos-curlen-1]==s[pos])
60
                     t[num].link=t[cur].next[let];
62
                     break;
63
                 }
64
65
            t[num].cnt=t[t[num].link].cnt+1;
            return 1;
67
68
69
   };
    含通配符字符串匹配
    返回匹配的位置集合。
    vector<int> match(string &s,string &t)
2
    {
        static mt19937 rng(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
3
        static array<Z,256> c;
        static bool inited=0;
        if (!inited)
        {
             inited=1;
            for (Z &x:c) x=rng();
            c['*']=0;//wildcard
10
11
12
        int n=s.size(),m=t.size();
13
        if (n<m) return {};</pre>
        vector<int> res;
14
15
        Poly f(n), ff(n), ff(n), g(m), gg(m), ggg(m);
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
16
17
18
             f[i]=c[s[i]];
            ff[i]=f[i]*f[i];
19
             fff[i]=ff[i]*f[i];
20
21
22
        for (int i=0;i<m;i++)</pre>
23
            g[i]=c[t[m-i-1]];
24
25
            gg[i]=g[i]*g[i];
            ggg[i]=gg[i]*g[i];
26
27
        Poly fffg=fff*g,ffgg=ff*gg,fggg=f*ggg;
28
        for (int i=0;i<=n-m;i++)</pre>
29
            if ((fffg[m-1+i]+fggg[m-1+i]-ffgg[m-1+i]*2)==0)
30
                 res.push_back(i);
31
        return res;
32
33
   }
    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])
10
                 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])
17
                 in[v]--;
19
20
                 if (!in[v]) q.push(v);
            }
21
22
23
        return res;
    }
24
    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>;
4
        vector<i64> d(n,inf);
        vector<int> ed(n);
        priority_queue<pa,vector<pa>,greater<pa>> q;
        q.push({0,s}); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
            int u=q.top().second;
11
            q.pop();
12
13
            ed[u]=1;
14
            for (auto [v,w]:adj[u])
15
                 if (d[u]+w<d[v])
                 {
16
17
                     d[v]=d[u]+w;
18
                     q.push({d[v],v});
19
20
            while (!q.empty()&&ed[q.top().second]) q.pop();
        }
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)
1
    {
2
        int n=adj.size();
3
        assert(n);
        queue<int> q;
        vector<int> len(n),ed(n);
        vector<i64> d(n,inf);
        q.push(s); d[s]=0;
        while (!q.empty())
10
11
            int u=q.front();
            q.pop();
12
            ed[u]=0;
13
14
            for (auto [v,w]:adj[u])
                 if (d[u]+w<d[v])
15
16
                 {
                     d[v]=d[u]+w;
17
                     len[v]=len[u]+1;
                     if (len[v]>n) return {};
19
20
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
                 }
21
22
        return d;
    }
24
```

Johnson

```
vector<vector<i64>> dijk(const vector<vector<pair<int,i64>>> &adj)
2
    {
        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();
11
12
        assert(n);
        queue<int> q;
13
        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
17
        while (!q.empty())
18
            int u=q.front();
20
            q.pop();
            ed[u]=0;
21
            for (auto [v,w]:adj[u])
22
                 if (d[u]+w<d[v])
23
                 {
24
                     d[v]=d[u]+w;
25
                     len[v]=len[u]+1;
26
                     if (len[v]>n) return {};
27
                     if (!ed[v]) ed[v]=1,q.push(v);
28
30
        return d;
31
32
    }
33
    vector<vector<i64>> john(vector<vector<pair<int,i64>>> adj)
34
    {
35
36
        int n=adj.size();
37
        assert(n);
        auto h=spfa(adj);
38
39
        if (!h.size()) return {};
40
        for (int u=0;u<n;u++)</pre>
41
             for (auto &[v,w]:adj[u])
                w+=h[u]-h[v];
42
        auto res=dijk(adj);
43
44
        for (int u=0;u<n;u++)
            for (int v=0;v<n;v++)</pre>
45
                 if (res[u][v]!=inf)
46
                     res[u][v]-=h[u]-h[v];
47
        return res;
49
   }
    强连通分量
    struct SCC
1
2
    {
        int n,cur,cnt;
3
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
        SCC() {}
        SCC(int n) { init(n); }
        void init(int n)
10
11
            this->n=n;
12
            adj.assign(n,{});
13
14
            stk.clear();
            dfn.assign(n,-1);
15
            low.resize(n);
16
17
            bel.assign(n,-1);
```

```
cur=cnt=0;
18
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
27
             for (auto y:adj[x])
28
29
                 if (dfn[y]==-1)
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])
37
             {
                 int y;
38
39
                 do
40
                 {
                      y=stk.back();
42
                      bel[y]=cnt;
43
                      stk.pop_back();
                 } while (y!=x);
44
                 cnt++;
45
46
             }
        }
47
48
        vector<int> work()
49
50
51
             for (int i=0;i<n;i++)
                 if (dfn[i]==-1) dfs(i);
52
53
             return bel;
        }
54
55
        struct Graph
56
57
        {
58
             vector<pair<int,int>> edges;
59
             vector<int> siz,cnte;
60
61
        };
62
63
        Graph compress()
64
             Graph G;
             G.n=cnt;
66
67
             G.siz.resize(cnt);
68
             G.cnte.resize(cnt);
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
69
                 G.siz[bel[i]]++;
71
72
                 for (auto j:adj[i])
                      if (bel[i]!=bel[j])
73
                          G.edges.emplace_back(bel[j],bel[i]);
74
75
76
             return G;
77
        };
    };
78
    边双连通分量
    struct EBCC
1
2
        int n;
3
        vector<vector<int>> adj;
        vector<int> stk,dfn,low,bel;
        int cur,cnt;
```

```
EBCC() {}
8
         EBCC(int n) { init(n); }
10
         void init(int n)
11
12
             this->n=n;
13
14
             adj.assign(n,{});
             dfn.assign(n,-1);
15
             low.resize(n);
16
17
             bel.assign(n,−1);
             stk.clear();
18
19
             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);
             for (auto y:adj[x])
32
33
             {
                  if (y==p) continue;
34
                  if (dfn[y]==-1)
35
                      dfs(y,x);
37
                      low[x]=min(low[x],low[y]);
38
                  }
39
40
                  else if (bel[y]==-1\&\&dfn[y]<dfn[x]) low[x]=min(low[x],dfn[y]);
41
             if (dfn[x]==low[x])
42
43
                  int y;
44
                  do
45
46
                  {
                      y=stk.back();
47
48
                      bel[y]=cnt;
                      stk.pop_back();
49
                  } while (y!=x);
50
51
                  cnt++;
52
             }
53
         }
54
55
         vector<int> work()
56
         {
57
             dfs(0,-1);
             return bel;
58
         }
59
         struct Graph
61
62
         {
             int n;
63
             vector<pair<int,int>> edges;
64
65
             vector<int> siz,cnte;
66
         };
67
         Graph compress()
68
69
70
             Graph G;
             G.n=cnt;
71
72
             G.siz.resize(cnt);
             G.cnte.resize(cnt);
73
74
             for (int i=0;i<n;i++)</pre>
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
80
                      else if (i<j) G.cnte[bel[i]]++;</pre>
                  }
81
             }
82
83
             return G;
         };
84
    };
    轻重链剖分
    struct HLD
2
    {
3
         int n;
         vector<int> siz,top,dep,pa,in,out,seq;
         vector<vector<int>> adj;
         int cur;
         HLD(){}
         HLD(int n) { init(n); }
10
         void init(int n)
11
12
             this->n=n;
13
             siz.resize(n);
14
15
             top.resize(n);
             dep.resize(n);
16
17
             pa.resize(n);
             in.resize(n);
18
             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);
             adj[v].push_back(u);
28
29
         }
30
31
         void work(int rt=0)
32
             top[rt]=rt;
33
34
             dep[rt]=0;
             pa[rt]=-1;
35
             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])
44
45
             {
46
                  pa[v]=u;
                  dep[v]=dep[u]+1;
47
                  dfs1(v);
48
49
                  siz[u]+=siz[v];
50
                  if (siz[v]>siz[adj[u][0]])
51
                      swap(v,adj[u][0]);
52
             }
53
         }
54
         void dfs2(int u)
55
56
             in[u]=cur++;
57
58
             seq[in[u]]=u;
             for (auto v:adj[u])
59
60
             {
                  \texttt{top[v]=(v==adj[u][0])?top[u]:v;}
61
```

```
dfs2(v);
62
63
              out[u]=cur;
64
         }
65
         int lca(int u,int v)
67
68
              while (top[u]!=top[v])
69
70
                  if (dep[top[u]]>dep[top[v]]) u=pa[top[u]];
71
                  else v=pa[top[v]];
72
73
74
              return dep[u] < dep[v] ?u:v;</pre>
75
76
         int dist(int u,int v) { return dep[u]+dep[v]-(dep[lca(u,v)]<<1); }</pre>
77
78
         int jump(int u,int k)
79
         {
              if (dep[u] < k) return -1;</pre>
81
              int d=dep[u]-k;
82
83
              while (dep[top[u]]>d) u=pa[top[u]];
             return seq[in[u]-dep[u]+d];
84
         }
86
87
         bool isAncester(int u,int v) { return in[u]<=in[v]&&in[v]<out[u]; }</pre>
88
         int rootedParent(int u,int v)//u->root,v->point
89
             if (u==v) return u;
91
              if (!isAncester(v,u)) return pa[v];
92
               \textbf{auto} \  \, \texttt{it=upper\_bound(adj[v].begin(),adj[v].end(),u,[\&](int \ x,int \ y)\{ \ return \ in[x]<in[y]; \ \})-1; } 
93
              return *it;
94
95
96
97
         int rootedSize(int u,int v)//same as rootedParent
98
              if (u==v) return n;
99
100
              if (!isAncester(v,u)) return siz[v];
              return n-siz[rootedParent(u,v)];
101
102
103
         int rootedLca(int a,int b,int c) { return lca(a,b)^lca(b,c)^lca(c,a); }
104
105
    };
    欧拉路径
     vector<int> euler(vector<vector<int>> adj)
1
2
     {
         int n=adj.size(),x=0;
3
         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
         if (x>2) return {};
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
15
              if (out[i]>in[i])
17
              {
                  x=i;
18
19
                  break;
20
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
              sort(adj[i].begin(),adj[i].end(),greater<int>());
22
23
         vector<int> res;
24
```

```
auto dfs=[&](auto &self,int u)->void
25
26
             while (!adj[u].empty())
27
28
             {
                  int v=adj[u].back();
29
                  adj[u].pop_back();
30
31
                  self(self,v);
                  res.push_back(v);
32
             }
33
34
         };
35
36
         dfs(dfs,x);
37
         res.push_back(x);
         reverse(res.begin(),res.end());
38
39
         return res;
    }
40
    2-SAT
    struct TwoSat
    {
2
3
         int n;
         vector<vector<int>> e;
4
         vector<bool> ans;
5
         \label{eq:twoSat} TwoSat(\textbf{int}\ n): n(n), e(n << 1), ans(n) \{\}
         void addClause(int u,bool f,int v,bool g)
10
11
             e[u*2+!f].push_back(v*2+g);
             e[v*2+!g].push_back(u*2+f);
12
13
14
15
         bool satisfiable()
16
             vector<int> id(n*2,-1),dfn(n*2,-1),low(n*2,-1),stk;
17
             int now=0,cnt=0;
18
             function<void(int)> tarjan=[&](int u)
19
20
             {
                  stk.push_back(u);
21
22
                  dfn[u]=low[u]=now++;
                  for (auto v:e[u])
23
                  {
24
25
                      if (dfn[v]==-1)
26
                      {
27
                           tarjan(v);
28
                           low[u]=min(low[u],low[v]);
29
                      else if (id[v]==-1)
30
                           low[u]=min(low[u],dfn[v]);
31
32
                  if (dfn[u]==low[u])
33
34
                      int v;
35
                      do
36
37
                      {
                           v=stk.back();
38
                           stk.pop_back();
39
40
                           id[v]=cnt;
                      } while (v!=u);
41
42
                      cnt++;
                  }
43
             };
             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
             {
                  if (id[i*2]==id[i*2+1]) return 0;
50
51
                  ans[i]=id[i*2]>id[i*2+1];
             }
52
```

```
return 1;
53
54
        vector<bool> answer() { return ans; }
55
    };
    最大流
    template <class T>
    struct MaxFlow
2
3
        struct _Edge
4
5
        {
             int to;
             T cap;
             _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
17
        MaxFlow(int n) { init(n); }
18
        void init(int n)
19
20
             this->n=n;
21
             e.clear();
22
23
             g.assign(n,{});
             cur.resize(n);
24
25
             h.resize(n);
        }
26
        bool bfs(int s,int t)
28
29
        {
30
             h.assign(n,-1);
             queue<int> que;
31
32
             h[s]=0;
             que.push(s);
33
34
             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
                      if (c>0&&h[v]==-1)
41
42
                          h[v]=h[u]+1;
43
44
                          if (v==t) return 1;
45
                          que.push(v);
                      }
46
                 }
47
             }
48
49
             return 0;
        }
50
51
        T dfs(int u,int t,T f)
52
53
54
             if (u==t) return f;
             auto r=f;
55
             for (int &i=cur[u];i<int(g[u].size());i++)</pre>
57
                 const int j=g[u][i];
58
59
                 auto [v,c]=e[j];
                 if (c>0&&h[v]==h[u]+1)
60
61
                      auto a=dfs(v,t,min(r,c));
62
                      e[j].cap-=a;
63
                      e[j^1].cap+=a;
64
```

```
r-=a;
65
66
                       if (r==0) return f;
                  }
67
             }
68
              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
         T flow(int s,int t)
80
81
              T ans=0;
82
83
              while (bfs(s,t))
84
              {
85
                  cur.assign(n,0);
                  ans+=dfs(s,t,numeric_limits<T>::max());
86
87
             }
              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
95
              return c;
         }
96
97
98
         struct Edge
99
100
              int from;
              int to;
101
              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
112
                  x.from=e[i+1].to;
                  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
              }
             return a;
118
119
    };
120
     最小费用最大流
     template <class T>
 1
 2
     struct MinCostFlow
     {
 3
         struct _Edge
              int to;
              T cap;
             T cost;
              _Edge(int to,T cap,T cost):to(to),cap(cap),cost(cost){}
         };
11
12
```

```
int n;
13
14
        vector<_Edge> e;
15
        vector<vector<int>> g;
        vector<T> h,dis;
16
        vector<int> pre;
17
18
        bool john(int s,int t)
19
20
            dis.assign(n,numeric_limits<T>::max());
21
22
            pre.assign(n,-1);
            priority_queue<pair<T,int>,vector<pair<T,int>>> q;
23
24
            dis[s]=0;
25
            q.emplace(0,s);
            while (!q.empty())
26
27
            {
                 T d=q.top().first;
28
29
                 int u=q.top().second;
                 q.pop();
30
31
                 if (dis[u]!=d) continue;
                 for (int i:g[u])
32
                 {
33
                     int v=e[i].to;
                     T cap=e[i].cap;
35
                     T cost=e[i].cost;
                     if (cap>0\&dis[v]>d+h[u]-h[v]+cost)
37
38
                     {
                         dis[v]=d+h[u]-h[v]+cost;
39
                         pre[v]=i;
40
41
                         q.emplace(dis[v],v);
                     }
42
                 }
43
            }
44
45
            return dis[t]!=numeric_limits<T>:::max();
47
48
        MinCostFlow(){}
        MinCostFlow(int n) { init(n); }
49
50
51
        void init(int n_)
52
        {
53
            n=n_;
            e.clear();
54
            g.assign(n,{});
55
56
        }
57
58
        void addEdge(int u,int v,T cap,T cost)
59
            g[u].push_back(e.size());
61
             e.emplace_back(v,cap,cost);
62
            g[v].push_back(e.size());
63
            e.emplace_back(u,0,-cost);
64
        pair<T,T> flow(int s,int t)
66
67
            T flow=0;
68
            T cost=0;
69
            h.assign(n,0);
            while (john(s,t))
71
72
                 for (int i=0;i<n;i++) h[i]+=dis[i];</pre>
73
74
                 T aug=numeric_limits<int>::max();
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;
                     e[pre[i]^1].cap+=aug;
81
82
                 flow+=aug;
                 cost+=aug*h[t];
83
```

```
}
86
87
88
         struct Edge
89
90
              int from;
             int to;
91
             T cap;
92
93
             T cost;
              T flow;
94
95
         };
96
         vector<Edge> edges()
97
98
              vector<Edge> a;
99
100
              for (int i=0;i<e.size();i+=2)</pre>
101
              {
                  Edge x;
102
                  x.from=e[i+1].to;
103
                  x.to=e[i].to;
104
105
                  x.cap=e[i].cap+e[i+1].cap;
                  x.cost=e[i].cost;
106
                  x.flow=e[i+1].cap;
                  a.push_back(x);
108
109
110
              return a;
         }
111
    };
     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>
         for (auto [u,v]:edges)
15
16
         {
17
              if (rk[u]>rk[v]) swap(u,v);
              adj[u].push_back(v);
18
19
         }
         i64 res=0;
20
21
         for (int i=0;i<n;i++)</pre>
22
23
              for (int u:adj[i]) cnt[u]=1;
24
              for (int u:adj[i])
                  for (int v:adj[u])
25
26
                       res+=cnt[v];
             for (int u:adj[i]) cnt[u]=0;
27
         }
28
29
         return res;
    };
30
```

return make_pair(flow,cost);

树哈希

84 85

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;
        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
15
                    c.push_back(h[v]);
                }
16
17
            sort(c.begin(),c.end());
            if (!mp.count(c)) mp[c]=id++;
18
19
            h[u]=mp[c];
       };
20
21
        dfs(dfs,rt,rt);
22
        return h;
23
   }
25
    vector<int> tree_hash(vector<vector<int>> &adj)
26
27
        int n=adj.size();
28
29
        if (n==0) return {};
        vector<int> siz(n),mx(n);
30
31
        auto dfs=[&](auto &self, int u)->void
32
33
34
            siz[u]=1;
            for (int v:adj[u])
35
                if (!siz[v])
36
37
                {
                   self(self,v);
38
39
                    siz[u]+=siz[v];
                   mx[u]=max(mx[u],siz[v]);
40
41
            mx[u]=max(mx[u],n-siz[u]);
42
       };
43
44
        dfs(dfs,0);
45
46
        int m=*min_element(mx.begin(),mx.end());
        vector<int> rt;
47
       for (int i=0;i<n;i++)</pre>
           if (mx[i]==m)
49
50
               rt.push_back(i);
51
        for (int &u:rt) u=tree_hash(adj,u)[u];
        sort(rt.begin(),rt.end());
52
        return rt;
   }
54
   矩阵树定理
    记度矩阵为D, 邻接矩阵为A。
    对无向图情况: L(G) = D(G) - A(G)。
    对有向图外向树情况: L(G) = D^{in}(G) - A(G)。
    对有向图内向树情况: L(G) = D^{out}(G) - A(G)。
    图 G \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
4
         cin>>n>>m>>t;
         vector < vector < Z >> \ L(n-1, vector < Z > (n-1)), D(n, vector < Z > (n)), A(n, vector < Z > (n));;
5
         for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
             int u,v,w;
8
             cin>>u>>v>>w;
             if (u==v) continue;
10
             u--,v--;
11
             D[v][v]+=w;
12
             A[u][v]+=w;
13
14
             if (t==0)
15
             {
                  D[u][u]+=w;
16
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
         cout<<det(L);</pre>
23
24
         return;
25
    }
    计算几何
    EPS
    const double eps=1e-8;
    int sgn(double x)
2
3
    {
4
         if (fabs(x)<eps) return 0;</pre>
         if (x>0) return 1;
         return −1;
    }
7
    Point
    template <class T>
    struct Point
2
    {
3
4
         Point(T x_{=0},T y_{=0}):x(x_{-}),y(y_{-}) {}
5
         Point &operator += (Point p) &
7
8
         {
             x+=p.x;
10
             y+=p.y;
             return *this;
11
         }
12
13
         Point & operator -= (Point p) &
14
15
16
             x-=p.x;
             y-=p.y;
17
18
             return *this;
         }
19
20
         Point &operator *= (T v) &
21
22
         {
23
             x*=v;
             y*=v;
24
             return *this;
25
         }
26
27
28
         Point operator - () const { return Point(-x,-y); }
29
         friend Point operator + (Point a,Point b) { return a+=b; }
30
         friend Point operator - (Point a,Point b) { return a-=b; }
31
```

```
friend Point operator * (Point a,T b) { return a*=b; }
32
33
        friend Point operator * (T a,Point b) { return b*=a; }
34
        friend bool operator == (Point a,Point b) { return a.x==b.x&&a.y==b.y; }
35
        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
43
    int sgn(const Point<T> &a) { return a.y>0||(a.y==0&&a.x>0)?1:-1; }
44
    template <class T>
45
   T dot(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.x+a.y*b.y; }
47
48
    template <class T>
    T cross(Point<T> a,Point<T> b) { return a.x*b.y-a.y*b.x; }
49
   template <class T>
51
    T square(Point<T> p) { return dot(p,p); }
52
53
   template <class T>
54
   double length(Point<T> p) { return sqrt(double(square(p))); }
56
57
   long double length(Point<long double> p) { return sqrt(square(p)); }
    Line
   template <class T>
    struct Line
2
        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>
10
11
        if (dot(a-l.b,l.a-l.b)<0) return dis_PP(a,l.b);</pre>
        return dis_PL(a,l);
12
   }
    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;
        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));
10
   }
11
    template <class T>
13
    bool pointOnLineLeft(Point<T> a,Line<T> l) { return cross(l.b-l.a,a-l.a)>0; }
14
15
    //适用任意多边形,O(n)
16
    template <class T>
    bool pointInPolygon(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
18
19
20
        int n=p.size();
        for (int i=0;i<n;i++)</pre>
21
22
             if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[i],p[(i+1)%n])))
                 return 1;
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
            if (u.x \ge a.x \& v.x \le a.x \& pointOnLineLeft(a,Line < T > (u,v))) t^=1;
30
        return t;
31
32
    }
33
34
    //适用凸多边形, O(log n)
    template <class T>
35
    bool pointInPolygon_(Point<T> a,const vector<Point<T>> &p)
36
37
        int n=p.size();
38
        if (cross(a-p[0],p[1]-p[0])<0||cross(a-p[0],p[n-1]-p[0])>0) return 0;
39
         \textbf{if} \ (pointOnSegment(a,Line<T>(p[0],p[1])) | | pointOnSegment(a,Line<T>(p[n-1],p[0]))) \ \textbf{return} \ 1; \\ 
40
41
        int l=1,r=n-1;
        while (l+1<r)
42
43
44
            int mid=(l+r)>>1;
            if (cross(a-p[1],p[mid]-p[1])<0) l=mid;</pre>
45
46
            else r=mid;
47
        if (cross(a-p[l],p[r]-p[l])>0) return 0;
49
        if (pointOnSegment(a,Line<T>(p[l],p[r]))) return 1;
        return 1;
50
51
    }
    线段交点
    //小 心 平 行
    template <class T>
   Point<T> lineIntersection(Line<T> a,Line<T> b)
    {
        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)
```

```
Point<T> v=c-a;
5
        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)
9
            double alpha=asin(r/dis);
10
            res.push_back(rotate(v,alpha));
11
            res.push_back(rotate(v,-alpha));
12
13
        return res;
14
15
   }
    两圆交点
   template <class T>
    vector<Point<T>> circleIntersection(Point<T> c1,T r1,Point<T> c2,T r2)
2
        auto get=[&](Point<T> c,T r,double alpha)->Point<T>
        { return Point<T>(c.x+cos(alpha)*r,c.y+sin(alpha)*r); };
        auto angle=[&](Point<T> a)->double { return atan2(a.x,a.y); };
        vector<Point<T>> res;
10
        double d=dis_PP(c1,c2);
        if (sgn(d)==0) return res;
11
        if (sgn(r1+r2-d)<0) return res;</pre>
        if (sgn(fabs(r1-r2)-d)>0) return res;
13
        double alpha=angle(c2-c1);
14
        double beta=acos((r1*r1-r2*r2+d*d)/(r1*d*2));
15
        Point<T> p1=get(c1,r1,alpha-beta),p2=get(c1,r1,alpha+beta);
16
17
        res.push_back(p1);
        if (p1!=p2) res.push_back(p2);
18
        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); }
3
   double calc(double l,double r)
4
    {
        double mid=(l+r)/2.0;
        return (r-l)*(f(l)+f(r)+f(mid)*4.0)/6.0;
   }
    double simpson(double l,double r,double lst)
8
        double mid=(l+r)/2.0;
10
        double fl=calc(l,mid),fr=calc(mid,r);
11
        if (sgn(fl+fr-lst)==0) return fl+fr;
12
        else return simpson(l,mid,fl)+simpson(mid,r,fr);
13
   }
14
    静态凸包
   template <class T>
2
   vector<Point<T>> getHull(vector<Point<T>> p)
   {
3
```

```
vector<Point<T>> h,l;
5
         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>
         });
9
         p.erase(unique(p.begin(),p.end()),p.end());
10
         if (p.size()<=1) return p;</pre>
11
         for (auto a:p)
12
13
             while (h.size()>1&&sgn(cross(a-h.back(),a-h[h.size()-2]))<=0) h.pop_back();</pre>
14
15
             while (l.size()>1&&sgn(cross(a-l.back(),a-l[l.size()-2]))>=0) l.pop_back();
             l.push_back(a);
16
             h.push_back(a);
17
18
         }
         l.pop_back();
19
         reverse(h.begin(),h.end());
         h.pop_back();
21
22
         l.insert(l.end(),h.begin(),h.end());
         return l;
23
    }
24
    旋转卡壳求直径
    \textbf{template} \hspace{0.1cm} <\hspace{-0.1cm} \textbf{class} \hspace{0.1cm} \textcolor{red}{\textbf{T}}\hspace{-0.1cm} > \hspace{-0.1cm}
    double getDiameter(vector<Point<T>> p)
2
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>
11
             while (sgn(cross(p[i+1]-p[i],p[j]-p[i])-cross(p[i+1]-p[i],p[j+1]-p[i]))<0)</pre>
                  j=(j+1)%n;
12
             res=max(\{res,dis\_PP(p[i],p[j]),dis\_PP(p[i+1],p[j])\});\\
13
         }
14
15
         return res;
    }
16
    半平面交
    template <class T>
2
    vector<Point<T>> hp(vector<Line<T>> lines)
    {
3
4
         sort(lines.begin(),lines.end(),[&](auto l1,auto l2)
             auto d1=l1.b-l1.a;
             auto d2=l2.b-l2.a;
              if (sgn(d1)!=sgn(d2)) return sgn(d1)==1;
             return cross(d1,d2)>0;
10
         });
11
12
         deque<Line<T>> ls;
13
14
         deque<Point<T>> ps;
         for (auto l:lines)
15
             if (ls.empty())
17
18
             {
19
                  ls.push_back(l);
                  continue;
20
             while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),l))
22
23
                  ps.pop_back();
24
                  ls.pop_back();
25
             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
                     continue;
41
                 }
42
                 return {};
43
44
            ps.push_back(lineIntersection(ls.back(),l));
45
46
             ls.push_back(l);
        }
47
        while (!ps.empty()&&!pointOnLineLeft(ps.back(),ls[0]))
48
49
50
             ps.pop_back();
             ls.pop_back();
        }
52
53
        if (ls.size()<=2) return {};</pre>
        ps.push_back(lineIntersection(ls[0],ls.back()));
54
        return vector(ps.begin(),ps.end());
55
```