# 「明治十七年的上海爱丽丝」

Hiedano Akyuu、Oneman<br/>233、KR12138 $2019~ {\rm ff}~12~ {\rm fl}~1~{\rm fl}$ 

F	录				4.3.2 两维	22
•	, , , ,			4.4	树链剖分	22
1	字符	串	1		4.4.1 点剖分	22
	1.1	KMP	1		4.4.2 边剖分	24
	1.2	EX-KMP	1	4.5	平衡树	24
	1.3	Manacher	1		4.5.1 Treap	24
	1.4	串的最小表示	2		4.5.2 Splay	25
	1.5	后缀数组	2		4.5.3 红黑树-pbds	25
		1.5.1 倍增 SA	2	4.6	动态树	25
		1.5.2 DC3	2	4.7	主席树	25
	1.6	回文自动机	2	4.8	树套树	26
	1.7	AC 自动机	3		1	26
		1.7.1 多模匹配	3		110000000000000000000000000000000000000	28
		1.7.2 自动机上 DP	3	4.9		29
	1.8	后缀自动机	4	4.10	2 <b>4</b> 1B	30
2	21.65	in tet	4		<del>*</del> .	30
4	计算	ルツ - 二维几何	<b>4</b> 4		71174 151	31
			6			31
	2.2	三维几何	U	4 1 1		31
3	图论		6	4.11	74 76	31
		最短路	6		1.377	31
		3.1.1 Dijkstra	6	4.10		32
		3.1.2 SPFA	6			33 33
		3.1.3 Floyd	6		***************************************	34
		3.1.4 负环	6	4.14	5009年7世	94
		3.1.5 差分约束	7 5	动态	规划	34
	3.2	最小生成树	8			34
		3.2.1 Prim	8	5.2	动态 DP	34
		3.2.2 Kruskal	8			34
		3.2.3 最小生成树计数	9			
		3.2.4 次小生成树		数学		34
	0.0	3.2.5 最小乘积生成树	10			34
		树的直径	11	6.2	7-1124	35
	3.4	LCA	11	0.3		$\frac{35}{35}$
		3.4.1 Tarjan 离线	11		2 ** 1	35
	3.5	3.4.2 倍增 LCA	12 12	6.4		35
	5.5	3.5.1 割点	12	0.4	000000	35
		3.5.2 桥	13	6.5		35
		3.5.3 e-DCC	13	0.0	2 1 - 22 - 24 - 24 - 24 - 24 - 24 - 24 -	35
		3.5.4 v-DCC	13	6.6		36
		3.5.5 SCC	13		200	36
		3.5.6 2-SAT	14			36
		3.5.7 支配树	15			36
	3.6	二分图	15	6.7	欧拉函数	36
		3.6.1 最大匹配-匈牙利	15		6.7.1 欧拉线筛	36
		3.6.2 带权匹配-KM	15		6.7.2 求单个数的欧拉函数	36
	3.7	网络流	16		6.7.3 欧拉降幂	36
		3.7.1 最大流-Dinic	16		6.7.4 一般积性函数求法	37
		3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic	17			37
		3.7.3 最小费用最大流-SPFA+Dinic	17	6.9	1 4/4 / 74   124 / 124	37
		3.7.4 上下界流	18			37
	3.8	欧拉路	18			37
	3.9	Prufer 序列	19	6.10	× - 1 - 4 - 4 - 4 - 4 - 4 - 4 - 4 - 4 - 4	38
4	米んり口	4t: 1/a	10		000000000000000000000000000000000000000	38
4	数据		<b>19</b> 19	6 1 1		38 38
		树状数组	19 19		794.274 74	38
	4.2	线段树	19 19	0.12	1.47211142 =	38
		4.2.1 审仇元级线权例	19 19		1.310	38
		4.2.3 吉司机线段树	20	6 13		38
		4.2.4 线段树维护扫描线	20	0.10		38
		4.2.5 区间图	21			38
	4.3	RMQ	22			38
	~	4.3.1 一维	22			38

	6.14	BSGS																38
	6.15	FFT .																39
		FFT .																39
	6.17	DFT Z	欠数付	化化	F	F7	Γ.											40
	6.18	FWT.																40
	6.19	NTT .																40
	6.20	NTT .																40
	6.21	NTT 5	分治才	<b>ド卷</b>	积	Į.												41
	6.22	NTT >	求多項	页式	逆	į,												42
	6.23	数值计	算 .															43
		6.23.1	辛普	森														43
		6.23.2	自适	应:	辛音	普利	莯											43
	6.24	康拓展	开.															43
	6.25	卢卡斯	定理															44
		6.25.1	Luca	as(i)	盾3	不可	或ì	剃	3	ĘŦ	见)							44
		6.25.2	EXI	uc	as(	(分	块	实	现	)								44
	6.26	博弈论																45
		6.26.1	SG	函数	4													45
					_								-		-	-		
					^								-					
7	其他																	45
7	7.1	快读快	写.															45
7	$7.1 \\ 7.2$	高精度	写 . ··											 				45 45
7	7.1 7.2 7.3	高精度 约瑟夫	写. ·环.									 		 	 		 	45 45 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4	高精度 约瑟夫 悬线法	写. · 环.									 	 	 	 		 	45 45 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5	高精度 约瑟线 悬锁	写.环.式				  					 	 	 	 		 	45 45 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6	高特思表表	写.环.式式									 	 	 	 		 	45 45 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7	高约悬蔡三海榜表法公公公	写 环 二式式式									 	 		 		 	45 45 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹度夫法公公公定	写.环.式式式理			• • •						 	 		 		 	45 45 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7	高约悬蔡三海匹组贯关法公公公定计	写.环.式式式理数................................									 	 		 		 	45 45 49 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹组7.9.1	写.环.式式式理数计		· · · · · · · · · · · · · · · 里							 	 		 		 	45 45 49 49 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹组7.9.17.9.2	写.环.式式式理数计卡............数特							• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •					 		 	45 45 49 49 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹组7.9.1 7.9.2 7.9.3	写.环.式式式理数计卡Poly	·····································	· · · · · · · · · · 理数 ·					• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •					 		 	45 45 49 49 49 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹组5.9.1 精瑟线勒角伦克合1.7.9.2 7.9.3 7.9.4	写.环.式式式理数计卡P二、.........数特ly项	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	· · · · · · · · · · 理数 · 反	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·									 		 	45 45 49 49 49 49 49 49 49 49 49
7	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7 7.8	高约悬蔡三海匹组7.9.1 7.9.2 7.9.3	写.环.式式式理数计卡Poly	· · · · · · · · · · · · ·	· · · · · · · · · 理数 · 反反	· · · · · · · · · · · · · · · 寅寅		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·										45 45 49 49 49 49 49 49 49 49

### 1 字符串

#### 1.1 KMP

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const int MAXN=1000005;
   char s1[MAXN],s2[MAXN];
   int nxt[MAXN];
       nxt[i] s2[i-x..i-1]=s2[0..x-1]且x最大
       即s2[0..i]的真前缀与真后缀的最大匹配
10
       "ABAAB\0"=>[-1 0 0 1 1 2]
11
12
13
   void get_fail(char *s,int 1)
14
       int i=0,j;
       j=nxt[0]=-1;
17
       while(i<1)
19
          while(~j&&s[j]!=s[i]) j=nxt[j];
          nxt[++i]=++j;
23
24
   void kmp(char *s1,char *s2,int l1,int l2)
25
26
   {
       int i=0, j=0;
27
       get_fail(s2,12);
       while(i<l1)
30
          while(~j&&s1[i]!=s2[j]) j=nxt[j];
31
          i++,j++;
32
          if(j>=12); //匹配上了
       }
36
   int main()
37
38
       scanf("%s%s",s1,s2);
39
       int l1=strlen(s1),l2=strlen(s2);
40
       kmp(s1,s2,l1,l2);
41
       for(int i=0;i<=12;i++)</pre>
          printf("%d ",nxt[i]);
       return 0;
44
   }
```

#### 1.2 EX-KMP

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
    ex[i]: s1[i..11-1]与s2的最大公共前缀长度
    exnext[i]: s2[i..12-1]与s2的最大公共前缀长度
    get_exnext(s2) 求exnext[]
    exkmp(s1,s2) 求ex[]

*/

const int N=50005;
char s1[N],s2[N];
```

```
int ex[N],exnext[N];
13
14
    void get_exnext(char s[N])
16
        int n=strlen(s),p=1,j,i;
17
        exnext[0]=n;
18
        for(i=0;i<n-1&&s[i]==s[i+1];i++);
19
20
        exnext[1]=i;
21
        for(i=2;i<n;i++)</pre>
           if(exnext[i-p]+i<p+exnext[p])</pre>
22
23
               exnext[i]=exnext[i-p];
24
           {
25
               j=exnext[p]+p-i;
26
27
               if(j<0) j=0;
               while(i+j<n&&s[j]==s[i+j]) j++;</pre>
28
               exnext[i]=j;
               p=i;
30
           }
31
32
33
    void exkmp(char s1[N],char s2[N])
34
35
        int l1=strlen(s1), l2=strlen(s2), p=0,i,j;
36
        get exnext(s2);
37
        for(i=0;i<l1&&i<l2&&s1[i]==s2[i];i++);</pre>
38
        ex[0]=i;
39
        for(int i=1;i<11;i++)</pre>
40
41
           if(exnext[i-p]+i<p+ex[p])</pre>
               ex[i]=exnext[i-p];
           else
44
45
               j=ex[p]+p-i;
46
               if(j<0) j=0;
47
               while(i+j<11&&s1[i+j]==s2[j]) j++;</pre>
               ex[i]=j;
49
               p=i;
50
           }
51
        }
52
```

#### 1.3 Manacher

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const int N=1000005;
   int cnt,len,ans,p[N*2];
   char s[N],ss[N*2];
   void init() //将每两个字符中插入一个字符
8
9
       len=strlen(s),cnt=1;
10
       ss[0]='!',ss[cnt]='#';
11
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
12
          ss[++cnt]=s[i],ss[++cnt]='#';
13
14
15
   void manacher()
16
17
       int pos=0, mx=0;
18
       for(int i=1;i<=cnt;i++)</pre>
19
20
```

```
if(i<mx) p[i]=min(p[pos*2-i],mx-i);</pre>
21
           else p[i]=1;
22
           while(ss[i+p[i]]==ss[i-p[i]]) p[i]++;
           if(mx<i+p[i]) mx=i+p[i],pos=i;</pre>
           ans=max(ans,p[i]-1);
25
26
    }
27
    int main()
       scanf("%s",s);
31
       init();
32
       manacher();
33
       printf("%d\n",ans);
34
       return 0;
35
    }
```

### 1.4 串的最小表示

### 1.5 后缀数组

#### 1.5.1 倍增 SA

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
      str[0..len-1] 原串
       sa[1..len] 排名第i的后缀的下标[1..len]
       Rank[1..len] 从i开始的后缀的排名[1..len]
       height[1..len] 排名第i的后缀与排名第i-1的后缀的lcp
       i开始的后缀与j开始的后缀的lcp (Rank[i]<Rank[j])
      min{height[Rank[i]+1..Rank[j]]}
10
11
   const int MAXN=100005;
   const int inf=0x3f3f3f3f;
   int wa[MAXN],wb[MAXN],wv[MAXN],wz[MAXN],sa[MAXN],Rank
        [MAXN],height[MAXN];
   char str[MAXN];
16
17
   inline bool cmp(int *r,int a,int b,int 1){return r[a
18
       ]==r[b]&&r[a+1]==r[b+1];}
   void da(const char r[],int sa[],int n,int m)
   {
21
       int i,j,p,*x=wa,*y=wb,*t;
       for(i=0;i<m;i++) wz[i]=0;</pre>
       for(i=0;i<n;i++) wz[x[i]=r[i]]++;</pre>
       for(i=1;i<m;i++) wz[i]+=wz[i-1];</pre>
       for(i=n-1;i>=0;i--) sa[--wz[x[i]]]=i;
       for(j=1,p=1;p<n;j*=2,m=p)</pre>
28
          for(p=0,i=n-j;i<n;i++) y[p++]=i;</pre>
29
          for(i=0;i<n;i++) if(sa[i]>=j) y[p++]=sa[i]-j;
30
          for(i=0;i<n;i++) wv[i]=x[y[i]];</pre>
31
          for(i=0;i<m;i++) wz[i]=0;</pre>
          for(i=0;i<n;i++) wz[wv[i]]++;</pre>
          for(i=1;i<m;i++) wz[i]+=wz[i-1];</pre>
          for(i=n-1;i>=0;i--) sa[--wz[wv[i]]]=y[i];
          for(t=x,x=y,y=t,p=1,x[sa[0]]=0,i=1;i<n;i++)</pre>
              x[sa[i]]=cmp(y,sa[i-1],sa[i],j)?p-1:p++;
   }
```

```
void calheight(const char *r,int *sa,int n)
41
42
       int i,j,k=0;
43
       for(i=1;i<=n;i++) Rank[sa[i]]=i;</pre>
       for(i=0;i<n;height[Rank[i++]]=k)</pre>
45
       for(k?k--:0,j=sa[Rank[i]-1];r[i+k]==r[j+k];k++);
46
       for(int i=n;i>=1;--i) sa[i]++,Rank[i]=Rank[i-1];
47
48
   int main()
50
51
       scanf("%s",str);
52
       int len=strlen(str);
53
       da(str,sa,len+1,130); //字符的值域
54
       calheight(str,sa,len);
55
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("sa[%d] %d\n",i,sa[i]);
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("Rank[%d] %d\n",i,Rank[i]);
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("height[%d] %d\n",i,height[i]);
61
62
       return 0;
```

#### 1.5.2 DC3

### 1.6 回文自动机

```
#include <bits/stdc++.h>
   //jisuanke 41389
2
     fail[x]: x节点失配之后跳转到不等于自身的最长后缀回文子
     len[x]: 以x结尾的最长回文子串长度
6
     diff[x]: 与"以x结尾的最长回文子串"本质不同的子串个
     same[x]: 与"以x结尾的最长回文子串"本质相同的子串个数
     (注意上面两个完全相反)
     son[x][c]:编号为x的节点表示的回文子串在两边添加字符c
10
         之后变成的回文子串编号
     s[x]: 第x次添加的字符, s数组即原字符串
11
     tot: 总节点个数, 节点编号由0到tot-1
12
     last: 最后一个新建立节点的编号
     cur: 当前节点在PAM上的父亲编号
15
   #define int long long
   using namespace std;
   const int N=1e6+5;
   struct PAM
22
     int tot,last,n,cur;
23
     int fail[N],len[N],same[N],diff[N],son[N][26];
24
     char s[N];
25
     int get(int p,int x)
26
        while(s[x-len[p]-1]!=s[x])
           p=fail[p];
29
        return p;
30
31
     int newnode(int x)
32
33
        len[tot]=x;
```

```
return tot++;
35
       }
36
       void build()
37
          scanf("%s",s+1);
39
           s[0]=-1,fail[0]=1,last=0;
40
          newnode(0), newnode(-1);
42
          for(n=1;s[n];++n)
              s[n]-='a';
              cur=get(last,n);
              if(!son[cur][s[n]])
46
              {
47
                  int now=newnode(len[cur]+2);
48
                  fail[now]=son[get(fail[cur],n)][s[n]];
49
                  diff[now]=diff[fail[diff[now]]]+1;
                  son[cur][s[n]]=now;
              }
52
              same[last=son[cur][s[n]]]++;
53
          for(int i=tot-1;i>=0;--i)
              same[fail[i]]+=same[i];
   }pam;
59
   int v[26],ans=0;
60
   void dfs(int x,int now)
61
62
       if(pam.len[x]>0) ans+=pam.same[x]*now;
63
       for(int i=0;i<26;++i)</pre>
          if(pam.son[x][i]!=0)
66
67
              if(!v[i])
                  v[i]=1;
                  dfs(pam.son[x][i],now+1);
                  v[i]=0;
72
73
              else dfs(pam.son[x][i],now);
74
           }
75
       }
76
   signed main()
79
80
       pam.build();
81
       dfs(0,0);//even string
       dfs(1,0);//odd string
       printf("%11d",ans);
       return 0;
85
86
```

### 1.7 AC 自动机

#### 1.7.1 多模匹配

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
trie静态开点+trie图优化
*/
```

```
int sz,hd=1,nxt[1000005][26],fail[1000005],id
        [1000005],n;
   char s[1000005];
   void trie clean()
11
12
       sz=1:
13
       memset(nxt,0,sizeof(nxt));
14
       memset(fail,0,sizeof(fail));
15
       memset(id,0,sizeof(id));
16
17
18
    void trie insert(int head, char s[], int len, int idx)
19
20
21
       int p=head;
22
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
23
           int c=s[i]-'a';
24
           if(!nxt[p][c]) nxt[p][c]=++sz;
25
           p=nxt[p][c];
26
27
       id[p]+=idx;
    void acatm build(int head)
31
32
       int p,tp;
33
34
       queue<int> q;
       q.push(head);
       fail[head]=0;
       while(!q.empty())
38
           p=q.front();
39
40
           q.pop();
           for(int i=0;i<26;i++)</pre>
41
               if(nxt[p][i])
                  fail[nxt[p][i]]=p==head?head:nxt[fail[p
44
                       ]][i];
                  q.push(nxt[p][i]);
45
               }
46
              else
47
                  nxt[p][i]=p==head?head:nxt[fail[p]][i];
50
   int acatm_match(int head,char s[],int len)
52
53
       int p=head,ret=0;
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
55
56
           int c=(int)s[i]-'a';
57
           p=nxt[p][c];
           for(int tp=p;tp;tp=fail[tp])
59
               if(id[tp]) ret++;
60
       return ret;
63
```

#### 1.7.2 自动机上 DP

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
```

```
每个串有个权值
       求一个长度为n的串使得每个串的权值乘以出现次数之和最大
   int fail[2005],nxt[2005][26],cnt[2005],sz,hd,n,m,dp
        [55][2005],from[55][2005];
   char s[105][15];
10
   string dps[55][2005];
   void clear()
13
14
       sz=hd=1;
15
       memset(dp,0xc0,sizeof(dp));
16
       memset(fail,0,sizeof(fail));
17
       memset(nxt,0,sizeof(nxt));
       memset(cnt,0,sizeof(cnt));
   }
20
   void trie_insert(int head,char s[],int len,int idx)
22
23
       int p=head;
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
          int c=s[i]-'a';
27
          if(!nxt[p][c]) nxt[p][c]=++sz;
28
          p=nxt[p][c];
29
30
31
       cnt[p]+=idx;
   }
   void acatm build(int head)
34
35
       queue<int> q;
       q.push(head);
       while(!q.empty())
          int p=q.front();
40
          q.pop();
41
          for(int i=0;i<26;i++)</pre>
42
              if(nxt[p][i])
43
              {
                  fail[nxt[p][i]]=p==head?head:nxt[fail[p
                      ]][i];
                  cnt[nxt[p][i]]+=cnt[fail[nxt[p][i]]];
                 q.push(nxt[p][i]);
              }
              else
                 nxt[p][i]=p==head?head:nxt[fail[p]][i];
52
53
   bool scmp(string a, string b)
54
55
       if(a.length()==b.length()) return a<b;</pre>
       else return a.length()<b.length();</pre>
   }
59
   void solve()
60
61
       clear();
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=0;i<m;i++)</pre>
          scanf("%s",s[i]);
65
       for(int i=0;i<m;i++)</pre>
66
```

```
67
            int x;
68
            scanf("%d",&x);
69
            trie_insert(hd,s[i],strlen(s[i]),x);
71
        acatm_build(hd);
72
        for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
            for(int j=0;j<=sz;j++)</pre>
               dps[i][j]=string("");
76
77
        int ans=0;
        string anss;
78
        queue<pair<int,int> > q;
79
        dp[0][1]=0;
80
        for(int i=0;i<n;i++)</pre>
81
            for(int j=1;j<=sz;j++)</pre>
               for(int k=0;k<26;k++)</pre>
                   if(dp[i][j]+cnt[nxt[j][k]]>dp[i+1][nxt[j
                        ][k]]
                   ||dp[i][j]+cnt[nxt[j][k]]==dp[i+1][nxt[j
                        ][k]]&&scmp(dps[i][j]+char('a'+k),
                        dps[i+1][nxt[j][k]]))
                       dps[i+1][nxt[j][k]]=dps[i][j]+char('
                       dp[i+1][nxt[j][k]]=dp[i][j]+cnt[nxt[
88
        for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
            for(int j=1;j<=sz;j++)</pre>
               if(dp[i][j]>ans||dp[i][j]==ans&&scmp(dps[i
                    [][j],anss))
               {
93
                   ans=dp[i][j];
                   anss=dps[i][j];
        for(int i=0;i<anss.length();i++)</pre>
            printf("%c",anss[i]);
98
        printf("\n");
99
100
101
    int main()
        int ;
        scanf("%d",&);
105
        while( --) solve();
106
        return 0;
107
108
```

#### 1.8 后缀自动机

## 2 计算几何

#### 2.1 二维几何

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;

#define db double
const db EPS=1e-9;
inline int sign(db a){return a<-EPS?-1:a>EPS;}
inline int cmp(db a,db b){return sign(a-b);}
struct P

{
```

```
db x,y;
10
       P(){}
       P(db x,db y):x(x),y(y){}
       P operator+(P p){return {x+p.x,y+p.y};}
       P operator-(P p){return {x-p.x,y-p.y};}
       P operator*(db d){return {x*d,y*d};}
       P operator/(db d){return {x/d,y/d};}
       bool operator<(P p) const</pre>
          int c=cmp(x,p.x);
          if(c) return c==-1;
          return cmp(y,p.y)==-1;
21
22
       bool operator==(P o) const
23
          return cmp(x,o.x)==0&&cmp(y,o.y)==0;
       db distTo(P p){return (*this-p).abs();}
       db alpha(){return atan2(y,x);}
       void read(){scanf("%lf%lf",&x,&y);}
       void write(){printf("(%.10f,%.10f)\n",x,y);}
       db abs(){return sqrt(abs2());}
       db abs2(){return x*x+y*y;}
       P rot90(){return P(-y,x);}
       P unit(){return *this/abs();}
       int quad() const {return sign(y)==1||(sign(y)==0&&
           sign(x)>=0);
       db dot(P p){return x*p.x+y*p.y;}
36
       db det(P p){return x*p.y-y*p.x;}
       P rot(db an){return {x*cos(an)-y*sin(an),x*sin(an)
           +y*cos(an)};}
   };
39
   //For segment
   #define cross(p1,p2,p3) ((p2.x-p1.x)*(p3.y-p1.y)-(p3.
       x-p1.x)*(p2.y-p1.y)
   #define crossOp(p1,p2,p3) sign(cross(p1,p2,p3))
44
   bool chkLL(P p1,P p2,P q1,P q2) //0:parallel
45
46
   {
       db a1=cross(q1,q2,p1),a2=-cross(q1,q2,p2);
47
       return sign(a1+a2)!=0;
48
   P isLL(P p1,P p2,P q1,P q2) //crossover point if
51
       chkLL()
52
       db a1=cross(q1,q2,p1),a2=-cross(q1,q2,p2);
       return (p1*a2+p2*a1)/(a1+a2);
   bool intersect(db l1,db r1,db l2,db r2)
57
58
       if(l1>r1) swap(l1,r1);if(l2>r2) swap(l2,r2);
59
       return !(cmp(r1,12)==-1||cmp(r2,11)==-1);
   bool isSS(P p1,P p2,P q1,P q2)
63
       return intersect(p1.x,p2.x,q1.x,q2.x)&&intersect(
           p1.y,p2.y,q1.y,q2.y)&&
       crossOp(p1,p2,q1)*crossOp(p1,p2,q2)<=0\&&crossOp(q1
           ,q2,p1)*cross0p(q1,q2,p2)<=0;
   }
67
```

```
bool isSS_strict(P p1,P p2,P q1,P q2)
69
70
        return crossOp(p1,p2,q1)*crossOp(p1,p2,q2)<0
71
        &&crossOp(q1,q2,p1)*crossOp(q1,q2,p2)<0;
72
73
    bool isMiddle(db a,db m,db b)
75
        return sign(a-m)==0||sign(b-m)==0||(a<m!=b<m);</pre>
78
    bool isMiddle(P a,P m,P b)
80
81
        return isMiddle(a.x,m.x,b.x)&&isMiddle(a.y,m.y,b.y
82
            );
83
    bool onSeg(P p1,P p2,P q)
85
86
        return crossOp(p1,p2,q)==0&&isMiddle(p1,q,p2);
87
    bool onSeg_strict(P p1,P p2,P q)
91
        return crossOp(p1,p2,q)==0&&sign((q-p1).dot(p1-p2)
92
            )*sign((q-p2).dot(p1-p2))<0;
93
    P proj(P p1,P p2,P q)
        P dir=p2-p1;
        return p1+dir*(dir.dot(q-p1)/dir.abs2());
98
99
    P reflect(P p1,P p2,P q)
101
        return proj(p1,p2,q)*2-q;
103
104
105
    db nearest(P p1,P p2,P q)
106
107
        P h=proj(p1,p2,q);
108
        if(isMiddle(p1,h,p2))
           return q.distTo(h);
110
        return min(p1.distTo(q),p2.distTo(q));
111
112
113
    db disSS(P p1,P p2,P q1,P q2) //dist of 2 segments
114
115
        if(isSS(p1,p2,q1,q2)) return 0;
116
        return min(min(nearest(p1,p2,q1),nearest(p1,p2,q2)
117
            ),min(nearest(q1,q2,p1),nearest(q1,q2,p2)));
118
119
    db rad(P p1,P p2)
120
121
        return atan2l(p1.det(p2),p1.dot(p2));
122
123
    db area(vector<P> ps)
125
126
        db ret=0;
127
        for(int i=0;i<ps.size();i++)</pre>
128
           ret+=ps[i].det(ps[(i+1)%ps.size()]);
129
        return ret/2;
130
```

```
131
132
    int contain(vector<P> ps,P p) //2:inside,1:on_seg,0:
134
        int n=ps.size(),ret=0;
135
        for(int i=0;i<n;i++)</pre>
136
            P u=ps[i], v=ps[(i+1)%n];
            if(onSeg(u,v,p)) return 1;
139
            if(cmp(u.y,v.y)<=0) swap(u,v);
140
            if(cmp(p.y,u.y)>0||cmp(p.y,v.y)<=0) continue;</pre>
141
            ret^=crossOp(p,u,v)>0;
142
143
        return ret*2;
144
145
    vector<P> convexHull(vector<P> ps)
147
148
        int n=ps.size();if(n<=1) return ps;</pre>
149
150
        sort(ps.begin(),ps.end());
        vector<P> qs(n*2);int k=0;
        for(int i=0;i<n;qs[k++]=ps[i++])</pre>
           while(k>1&&crossOp(qs[k-2],qs[k-1],ps[i])<=0)</pre>
153
        for(int i=n-2,t=k;i>=0;qs[k++]=ps[i--])
154
           while(k>t&&crossOp(qs[k-2],qs[k-1],ps[i])<=0)</pre>
155
                --k;
        qs.resize(k-1);
156
        return qs;
159
    db convexDiameter(vector<P> ps)
160
161
        int n=ps.size();if(n<=1) return 0;</pre>
162
        int is=0, js=0;
        for(int k=1;k<n;k++) is=ps[k]<ps[is]?k:is,js=ps[js</pre>
164
             ]<ps[k]?js:k;</pre>
        int i=is,j=js;
165
        db ret=ps[i].distTo(ps[j]);
166
        do{
167
            if((ps[(i+1)%n]-ps[i]).det(ps[(j+1)%n]-ps[j])
                >=0) (++j)%=n;
            else (++i)%=n;
            ret=max(ret,ps[i].distTo(ps[j]));
        }while(i!=is||j!=js);
        return ret;
172
    }
173
```

#### 2.2 三维几何

## 3 图论

#### 3.1 最短路

#### 3.1.1 Dijkstra

```
#include <bits/stdc++.h>
#define mkp(a,b) make_pair(a,b)
#define fst first
#define snd second
//luogu P4779
using namespace std;
typedef pair<int,int> pii;
```

```
const int inf=0x3f3f3f3f;
   const int N=1000005;
9
   struct edge
11
12
       int y, v;
13
       edge(int Y,int V):y(Y),v(V){}
14
15
   vector<edge> e[N];
   void add(int x,int y,int v)
17
18
       e[x].push back(edge(y,v));
19
20
21
   int n,m,s;
22
   int dis[N];
   bool vis[N];
25
   void dij(int s)
26
27
       memset(dis,0x3f,sizeof(dis));
       dis[s]=0;
       priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii>> q;
       q.push(mkp(0,s));
       while(!q.empty())
32
33
           int x=q.top().snd;
34
           q.pop();
35
           if(vis[x]) continue;
           vis[x]=1;
           for(auto y:e[x])
39
               if(dis[x]+y.v<dis[y.y])</pre>
40
41
                  dis[y.y]=dis[x]+y.v;
                  q.push(mkp(dis[y.y],y.y));
44
45
46
47
   int main()
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&s);
       for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
52
53
           scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
54
           add(x,y,z);
       dij(s);
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           printf("%d ",dis[i]==inf?2147483647:dis[i]);
59
       return 0;
60
61
```

- 3.1.2 SPFA
- 3.1.3 Floyd
- 3.1.4 负环

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P3385
using namespace std;
const int N=2005;
```

```
int _,n,m,dis[N],cnt[N];
6
   bool vis[N];
   vector<int> e[N],v[N];
   void add(int x,int y,int z)
10
       e[x].push_back(y);
11
12
       v[x].push_back(z);
   bool spfa(int s)
15
16
       queue<int> q;
17
       memset(dis,0x3f,sizeof(dis));
18
       memset(vis,0,sizeof(vis));
       memset(cnt,0,sizeof(cnt));
       dis[s]=0;
       vis[s]=cnt[s]=1;
       q.push(1);
       while(!q.empty())
           int f=q.front();
           q.pop();
          vis[f]=0;
          for(int i=0;i<e[f].size();++i)</pre>
29
30
              int y=e[f][i];
31
              if(dis[y]>dis[f]+v[f][i])
                  dis[y]=dis[f]+v[f][i];
                  if(!vis[y])
                  {
                     vis[y]=1;
                     q.push(y);
                     cnt[y]++;
                     if(cnt[y]>n) return 1;
              }
42
43
44
       return 0;
45
   int main()
49
       scanf("%d",&);
50
       while(_--)
           scanf("%d%d",&n,&m);
          for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
              e[i].clear(),v[i].clear();
          for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
56
57
              scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
              if(z<0) add(x,y,z);
              else add(x,y,z),add(y,x,z);
          if(spfa(1)) puts("YE5");
          else puts("N0");
       return 0;
65
```

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   //Gym 102411 E
6
       差分约束找最小解
7
       有负环代表无解
       ai-aj<=k表示为j到i的长度为k的边 (最大解)
       最小解就交换边的方向
10
       都跑最短路
   */
12
   int n:
14
   ll l,r,k,a[100005];
15
   vector<int> E[100005];
   vector<ll> V[100005];
   void add(int x,int y,ll z)
19
20
       E[x].push_back(y);
21
       V[x].push_back(z);
22
23
   ll dis[100005];
25
   bool vis[100005];
26
   int cnt[100005];
27
   bool spfa()
28
29
       dis[0]=0;
31
       vis[0]=1;
32
       cnt[0]=0;
33
       queue<int> q;
34
       q.push(0);
35
       while(!q.empty())
          int f=q.front();
          q.pop();
39
          vis[f]=0;
40
          for(int i=0;i<E[f].size();++i)</pre>
41
42
             int e=E[f][i];
             int v=V[f][i];
             if(dis[e]>dis[f]+v)
45
             {
46
                 dis[e]=dis[f]+v;
47
                 cnt[e]=cnt[f]+1;
48
                if(cnt[e]>n) return 1;
                if(!vis[e])
                 {
                    vis[e]=1;
                    q.push(e);
                }
             }
       return 0;
58
59
60
   int main()
61
62
       scanf("%d%11d%11d%11d",&n,&1,&r,&k);
       for(int i=1;i<=n;++i) scanf("%1ld",&a[i]);</pre>
       for(int i=1;i<n;++i)</pre>
65
```

```
66
           if(a[i]>a[i+1])
67
               add(i,i+1,k);
               add(i+1,i,-1);
70
71
           else if(a[i]<a[i+1])</pre>
               add(i+1,i,k);
               add(i,i+1,-1);
76
           else if(a[i]==a[i+1])
77
78
               add(i+1,i,011);
79
               add(i,i+1,0ll);
80
           }
       }
       for(int i=1;i<=n;++i) add(i,0,r),add(0,i,-1);//</pre>
83
       if(spfa()) return puts("-1"),0;
       for(int i=1;i<=n;++i) printf("%1ld ",-dis[i]);</pre>
85
       return 0;
86
   }
```

### 3.2 最小生成树

#### 3.2.1 Prim

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P3366
   using namespace std;
3
       prim/kruskal一定要注意解决重边
   const int N=5005;
9
   const int inf=0x3f3f3f3f;
10
   int n,m;
12
   int mp[N][N];
13
   int dis[N];
14
15
   int prim(int s)
16
17
   {
       int sum=0;
       int cnt=0;
19
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
20
           dis[i]=mp[s][i];
21
       cnt++:
       while(1)
           int mn=inf;
           int now=-1;
26
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
27
28
               if(dis[i]!=0&&dis[i]<mn)</pre>
29
                  mn=dis[i];
                  now=i;
           if(now==-1) break;
35
           sum+=dis[now];
           dis[now]=0;
           cnt++;
```

```
for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
39
40
               if(dis[i]!=0&&mp[now][i]<dis[i])</pre>
41
                   dis[i]=mp[now][i];
43
44
        if(cnt<n) return -1;</pre>
45
        else return sum;
46
47
49
    int main()
50
        scanf("%d%d",&n,&m);
51
        memset(mp,0x3f,sizeof(mp));
52
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
53
           mp[i][i]=0;
        for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
        {
56
           scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
57
           mp[x][y]=min(mp[x][y],z);
58
           mp[y][x]=min(mp[y][x],z);
59
60
        int ans=prim(1);
        if(ans==-1) puts("orz");
        else printf("%d",ans);
63
        return 0;
64
65
```

#### 3.2.2 Kruskal

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P3366
   using namespace std;
3
       prim/kruskal一定要注意解决重边
6
    const int N=200005;
9
   int n.m:
11
   struct node
12
       int x,y,z;
   }o[N];
15
16
   bool cmp(node a,node b)
17
18
       return a.z<b.z;</pre>
19
   int f[5005];
22
   int _find(int x)
23
24
       if(x!=f[x]) f[x]=_find(f[x]);
25
       return f[x];
26
27
   void _merge(int x,int y)
28
29
       x=_find(x),y=_find(y);
30
       if(x!=y) f[x]=y;
31
32
   int kk()
```

```
35
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
36
           f[i]=i;
37
       sort(o+1,o+1+m,cmp);
       int sum=0;
39
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
40
           if(_find(o[i].x)!=_find(o[i].y))
               sum+=o[i].z;
               _merge(o[i].x,o[i].y);
46
47
       int tmp=_find(1);
48
       for(int i=2;i<=n;++i)</pre>
49
           if(_find(i)!=tmp)
               return -1;
       return sum;
52
    }
53
   int main()
56
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
           scanf("%d%d%d",&o[i].x,&o[i].y,&o[i].z);
59
       int ans=kk();
60
       if(ans==-1) puts("orz");
61
       else printf("%d",ans);
62
       return 0;
   }
```

#### 3.2.3 最小生成树计数

#### 3.2.4 次小生成树

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define int long long
   using namespace std;
   const int N=5e5+5;
   const int M=1e6+5;
   int inf=1e18;
   //luogu P1480
       求解严格小于的次小生成树
11
   struct edge
13
14
      int to,val;
   };
   vector<edge> e[N];
18
   struct node
19
20
       int x,y,v;
21
22
   }eg[M];
   void add(int a,int b,int c)
24
25
       e[a].push_back({b,c});
26
       e[b].push_back({a,c});
   int fa[N][35],dep[N],mx[N][35],mn[N][35];
```

```
void dfs(int x,int f)
31
32
       fa[x][0]=f;
33
       for(auto i:e[x])
35
           if(i.to==f) continue;
36
           dep[i.to]=dep[x]+1;
37
           mx[i.to][0]=i.val;
           mn[i.to][0]=-inf;
           dfs(i.to,x);
40
41
42
43
   int n,m;
44
   void cal()
45
46
       for(int i=1;i<=30;++i)</pre>
48
           for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
49
              fa[j][i]=fa[fa[j][i-1]][i-1];
              mx[j][i]=max(mx[j][i-1],mx[fa[j][i-1]][i
                   -1]);
              mn[j][i]=max(mn[j][i-1],mn[fa[j][i-1]][i
                   -1]);
              if(mx[j][i-1]>mx[fa[j][i-1]][i-1])
                  mn[j][i]=max(mn[j][i],mx[fa[j][i-1]][i
55
                       -1]);
              else if(mx[j][i-1]<mx[fa[j][i-1]][i-1])</pre>
56
                  mn[j][i]=max(mn[j][i],mx[j][i-1]);
           }
       }
   int lca(int x,int y)
62
       if(dep[x]<dep[y])</pre>
64
           swap(x,y);
65
       for(int i=30;i>=0;--i)
66
           if(dep[fa[x][i]]>=dep[y])
67
              x=fa[x][i];
       if(x==y) return x;
       for(int i=30;i>=0;--i)
           if(fa[x][i]^fa[y][i])
              x=fa[x][i],
72
              y=fa[y][i];
73
       return fa[x][0];
74
75
   int qmax(int u,int v,int val)
77
78
       int ans=-inf;
79
       for(int i=30;i>=0;--i)
80
81
           if(dep[fa[u][i]]>=dep[v])
              if(val!=mx[u][i])
                  ans=max(ans,mx[u][i]);
                  ans=max(ans,mn[u][i]);
              u=fa[u][i];
           }
       return ans;
91
92
```

```
bool cmp(node a,node b)
94
        return a.v<b.v;</pre>
    }
97
    int F[N];
99
    int _find(int x)
100
        if(x!=F[x]) F[x]=_find(F[x]);
        return F[x];
103
104
105
    bool flg[M];
106
    signed main()
107
108
        scanf("%11d%11d",&n,&m);
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
110
111
            scanf("%11d%11d%11d",&eg[i].x,&eg[i].y,&eg[i].
112
                 v);
113
        sort(eg+1,eg+1+m,cmp);
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
116
            F[i]=i;
117
118
        int cnt=0;
119
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
            int fx=_find(eg[i].x);
            int fy=_find(eg[i].y);
123
            if(fx!=fy)
124
125
                cnt+=eg[i].v;
                F[fx]=fy;
                add(eg[i].x,eg[i].y,eg[i].v);
                flg[i]=1;
129
130
131
        mn[1][0]=-inf;
132
        dep[1]=1;
        dfs(1,-1);
        cal();
        int ans=inf;
136
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
137
            if(flg[i]) continue;
139
            int x=eg[i].x;
            int y=eg[i].y;
            int v=eg[i].v;
142
            int l=lca(x,y);
143
            int mxu=qmax(x,1,v);
144
            int mxv=qmax(y,1,v);
145
            ans=min(ans,cnt-max(mxu,mxv)+v);
146
        printf("%11d",ans);
        return 0;
149
    }
150
```

### 3.2.5 最小乘积生成树

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
```

67

```
typedef long long 11;
    //luogu P5540
4
5
       每条边有两个边权
       使得一棵生成树sigma(ai)*sigma(bi)最小
10
   const int N=205;
   const int M=10005;
13
   const int inf=0x3f3f3f3f;
14
   struct UFS
15
16
       int f[N];
17
       void init(int n)
18
       {
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
20
              f[i]=i;
21
       int find(int x)
23
24
           if(x!=f[x]) f[x]=find(f[x]);
           return f[x];
26
27
       void merge(int x,int y)
28
29
           x=find(x),y=find(y);
30
           if(x!=y)
31
              f[x]=y;
       bool check(int x,int y)
34
35
           return find(x)==find(y);
36
37
    struct edge
40
41
       int u,v,w,a,b;
42
   };
43
44
   bool cmp(edge a,edge b)
       return a.w<b.w;</pre>
47
   }
48
49
   struct point
50
51
       int x,y;
52
   };
53
   point operator - (point a, point b)
54
55
       return (point){a.x-b.x,a.y-b.y};
56
57
   int cross(point a, point b)
       return a.x*b.y-a.y*b.x;
60
   }
61
   int n,m;
   UFS s;
    point ans=point{inf,inf};
   edge e[M];
66
```

```
point kk()
69
        point res=point{0,0};
70
        int tot=0;
        sort(e+1,e+1+m,cmp);
72
        s.init(n);
73
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
74
75
            int u=e[i].u,v=e[i].v,a=e[i].a,b=e[i].b;
            if(s.check(u,v)) continue;
            s.merge(u,v);
78
            res.x+=a;
79
            res.y+=b;
80
            ++tot;
81
            if(tot==n-1) break;
82
        11 tmp=111*ans.x*ans.y;
        11 now=111*res.x*res.y;
85
        if(tmp>now||(tmp==now&&ans.x>res.x))
86
            ans=res;
        return res;
    }
89
    void solve(point a,point b)
91
92
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
93
94
            e[i].w=e[i].b*(b.x-a.x)+e[i].a*(a.y-b.y);
95
        point c=kk();
        if(cross(b-a,c-a)>=0) return;
        solve(a,c);
99
        solve(c,b);
100
101
    }
102
103
    int main()
104
        scanf("%d%d",&n,&m);
105
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
106
107
            scanf("%d%d%d%d",&e[i].u,&e[i].v,&e[i].a,&e[i
108
                ].b);
            e[i].u++;
            e[i].v++;
111
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
112
113
            e[i].w=e[i].a;
114
        point a=kk();
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
117
118
            e[i].w=e[i].b;
119
120
        point b=kk();
121
        solve(a,b);
        printf("%d %d",ans.x,ans.y);
        return 0;
124
    }
125
```

### 3.3 树的直径

### 3.4 LCA

#### 3.4.1 Tarjan 离线

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P3379
   using namespace std;
5
       tarjan求lca要注意时间复杂度可能会爆炸,模板题开了02才
6
            过,并且要小心数组越界
7
    const int N=1000005;
9
11
   int n,m,s,x,y;
   vector<int> e[N],q[N],id[N];
   int ans[N*2];
   bool vis[N];
   int f[N];
15
   int _find(int x)
16
17
       if(x!=f[x]) f[x]=_find(f[x]);
18
       return f[x];
19
20
    void merge(int x,int y)
21
22
       x=_find(x),y=_find(y);
23
       if(x!=y) f[x]=y;
24
25
   }
   void tarjan(int u)
27
28
       vis[u]=1;
29
       for(auto v:e[u])
30
31
           if(!vis[v])
32
           {
              tarjan(v);
34
              _merge(v,u);
35
36
37
       for(int i=0;i<q[u].size();++i)</pre>
38
           int v=q[u][i];
40
           int k=id[u][i];
41
           if(vis[v]&&ans[k]==0)
42
              ans[k]=_find(v);
43
       }
44
45
   int main()
47
48
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&s);
49
       for(int i=1;i<=n;++i) f[i]=i;</pre>
50
       for(int i=1;i<=n-1;++i)</pre>
51
           scanf("%d%d",&x,&y),e[x].push_back(y),e[y].
               push_back(x);
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
53
           scanf("%d%d",&x,&y),
54
           q[x].push_back(y),q[y].push_back(x),
           id[x].push_back(i),id[y].push_back(i);
       tarjan(s);
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
```

```
printf("%d\n",ans[i]);
return 0;
}
```

#### 3.4.2 倍增 LCA

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
3
       预处理 O(nlogn)
       单次查询 O(logn)
   const int MAXN=500005;
   int n,q,dep[MAXN],s,lg[MAXN],fa[MAXN][32];
10
   vector<int> e[MAXN];
11
12
   void dfs(int now,int pa)
       dep[now]=dep[pa]+1;
       fa[now][0]=pa;
       for(int i=1;(1<<i)<=dep[now];i++)</pre>
          fa[now][i]=fa[fa[now][i-1]][i-1];
       for(auto to:e[now])
          if(to!=pa) dfs(to,now);
22
   int lca(int x,int y)
23
24
       if(dep[x]<dep[y]) swap(x,y);</pre>
25
       while(dep[x]>dep[y]) x=fa[x][lg[dep[x]-dep[y]]-1];
       if(x==y) return x;
       for(int i=lg[dep[x]]-1;i>=0;i--)
           if(fa[x][i]!=fa[y][i])
              x=fa[x][i],y=fa[y][i];
30
       return fa[x][0];
31
   }
   int main()
35
       for(int i=1;i<MAXN;i++)</pre>
36
           lg[i]=lg[i-1]+(1<<lg[i-1]==i);
37
       scanf("%d%d%d",&n,&q,&s);
38
       for(int i=0,x,y;i<n-1;i++)</pre>
           scanf("%d%d",&x,&y);
           e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
       dep[0]=0;
       dfs(s,0);
       for(int i=0,x,y;i<q;i++)</pre>
           scanf("%d%d",&x,&y);
           printf("%d\n",lca(x,y));
50
       return 0;
51
```

### 3.5 无向图与有向图联通性

#### 3.5.1 割点

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define int long long
   //luogu P3469
5
       tarjan求割点的算法中,如果不保证连通性,应该使用被注释
           掉的遍历方法
       part数组储存了被这个割点分成的不同的几块各自的大小
   using namespace std;
   const int N=100005;
   int n,m,x,y;
13
   vector<int> e[N],part[N];
   bool is[N];
   int dfn[N],low[N],timer=0;
   int sz[N];
17
   void tarjan(int u,int f)
19
20
       dfn[u]=low[u]=++timer;
21
22
       sz[u]++;//
       int son=0,tmp=0;
       for(auto v:e[u])
          if(dfn[v]==0)
             tarjan(v,u);
             sz[u]+=sz[v];//
             low[u]=min(low[u],low[v]);
             if(low[v]>=dfn[u]&&u!=f)
32
                 is[u]=1;
                 tmp+=sz[v];//
                 part[u].push_back(sz[v]);//
             if(u==f) son++;
38
          low[u]=min(low[u],dfn[v]);
39
       if(son>=2\&u==f) is[u]=1;//point on the top
       if(is[u]&&n-tmp-1!=0)
          part[u].push_back(n-tmp-1);//
43
44
45
   signed main()
46
47
       scanf("%11d%11d",&n,&m);
48
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
          scanf("%11d%11d",&x,&y);
          e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
       }
       /*
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
          if(!dfn[i]) tarjan(i,i);
       tarjan(1,0);
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
          if(!is[i]) printf("%lld\n",2*(n-1));
61
             int tmp=0;
             for(auto j:part[i])
```

```
tmp+=j*(j-1);
65
              printf("%lld\n",n*(n-1)-tmp);
66
           }
       return 0;
69
   }
70
   3.5.2 桥
   #include <bits/stdc++.h>
   #define mkp make_pair
   using namespace std;
   const int N=1000005;
   typedef pair<int,int> pii;
   inline int read(){
       char ch=getchar();int s=0,w=1;
       while(ch<48||ch>57){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
       while(ch>=48\&ch<=57){s=(s<<1)+(s<<3)+ch-48;ch=
10
           getchar();}
       return s*w;
11
   }
   inline void write(int x){
       if(x<0)putchar('-'),x=-x;</pre>
       if(x>9)write(x/10);
       putchar(x%10+48);
16
   }
17
18
19
   int n;
   int dfn[N],low[N],timer=0;
   int fa[N];
   vector<int> e[N];
   vector<pii> ans;
23
   void tarjan(int u,int f)
25
26
       fa[u]=f;
       dfn[u]=low[u]=++timer;
       for(auto v:e[u])
29
30
           if(!dfn[v])
31
           {
32
              tarjan(v,u);
              low[u]=min(low[u],low[v]);
              //if(dfn[u]<low[v]) is[u][v]=1;
              //u is v's father
          else if(v!=f) low[u]=min(low[u],dfn[v]);
       }
   void init()
42
43
       timer=0;
44
       for(int i=0;i<n;++i) dfn[i]=low[i]=fa[i]=0;</pre>
45
       for(int i=0;i<n;++i) e[i].clear();</pre>
46
       ans.clear();
   }
49
   void gao()
50
51
       for(int i=0;i<n;++i)</pre>
```

if(!dfn[i]) tarjan(i,-1);

for(int i=0;i<n;++i)</pre>

52

```
55
           int F=fa[i];
56
           if(F!=-1&&dfn[F]<low[i])
57
               ans.emplace_back(min(F,i),max(F,i));
59
       sort(ans.begin(),ans.end());
       printf("%d critical links\n",(int)ans.size());
61
       for(auto i:ans)
           printf("%d - %d\n",i.first,i.second);
       puts("");
65
66
    int main()
67
68
       while(~scanf("%d",&n))
69
70
           if(n==0)
           {
72
              puts("0 critical links");
73
              puts("");
              continue;
75
           init();
           for(int i=0,x,y,z;i<n;++i)</pre>
78
79
               scanf("%d (%d)",&x,&y);
80
               for(int i=0;i<y;++i)</pre>
81
                  z=read(),
                  e[x].push_back(z),
                  e[z].push_back(x);
           gao();
       }
       return 0;
```

```
3.5.3 e-DCC
```

3.5.4 v-DCC

3.5.5 SCC

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P2341
   using namespace std;
5
      scc表示某标号的强连通分量中的点, co表示某个点属于哪个
          强连通分量
      gao函数是重建图,按照题意寻找有没有链
   const int N=10005;
10
11
   int n,m,x[N*5],y[N*5];
12
   vector<int> e[N],scc[N];
   int co[N],color=0;
   stack<int> s;
   bool vis[N];
16
   int dfn[N],low[N],timer=0;
17
   void tarjan(int u)
19
20
      dfn[u]=low[u]=++timer;
21
      s.push(u);
22
```

```
vis[u]=1;
23
       for(auto v:e[u])
24
           if(!dfn[v])
           {
               tarjan(v);
               low[u]=min(low[u],low[v]);
30
           else if(vis[v]) low[u]=min(low[u],dfn[v]);
       if(low[u]==dfn[u])
33
34
           ++color;
35
           int t;
36
           do
37
               t=s.top();
               s.pop();
               co[t]=color;
               vis[t]=0;
               scc[color].push_back(t);
           }
           while(u!=t);
46
47
48
   int f[N];
49
    int _find(int x)
50
51
       if(x!=f[x]) f[x]=_find(f[x]);
       return f[x];
    }
54
   void merge(int x,int y)
55
56
       x=_find(x),y=_find(y);
57
       if(x!=y) f[x]=y;
58
59
60
    int d[N];
61
    void gao()
62
63
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
           f[i]=i;
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
67
           if(co[x[i]]!=co[y[i]])
               _merge(co[x[i]],co[y[i]]),
               d[co[x[i]]]++;
       int F=_find(1);
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
73
           if(_find(i)!=F) {puts("0");return;}
74
       int ans=0,tmp=0;
75
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
76
           if(d[i]==0)
               ans+=scc[i].size(),tmp++;
80
       if(tmp>1) ans=0;
81
       printf("%d",ans);
82
    }
   int main()
86
       scanf("%d%d",&n,&m);
```

```
for(int i=1;i<=m;++i)
{
    scanf("%d%d",&x[i],&y[i]);
    e[x[i]].push_back(y[i]);
}
for(int i=1;i<=n;++i)
    if(!dfn[i]) tarjan(i);
gao();
return 0;
}</pre>
```

#### 3.5.6 2-SAT

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   //luogu P4782
3
      2-SAT用于求解有n个布尔变量x1-xn和m个需要满足的条件
6
      每个条件形式为xi=0(1)||xj=0(1), 是否有可行解
      注意要开两倍空间建反向边
      2-SAT输出方案的方法为: 先把缩点之后的新图进行拓扑排
         序,然后判断每个点i,如果i所在强连通分量的拓扑序在
         i'所在的强连通分量的拓扑序之后,那么第i场游戏使用
         该地图适合的第一种赛车, 否则使用第二种赛车。
      但是由于Tarjan求强连通分量就是按拓扑排序的逆序给出的,
10
         所以直接使用强连通分量编号判断即可。
      即如果bel[]为每个点的所在强连通分量编号,那么判断为:
11
         如果bel[i]<bel[i'],那么使用该地图适合的第一种赛
         车, 否则使用第二种赛车。
12
13
   const int N=2e6+5;
14
   int n,m,a,va,b,vb;
16
   int dfn[N],low[N],timer=0;
   stack<int> s;
   bool vis[N];
   vector<int> e[N];
20
   int co[N],color=0;
21
22
   void add(int x,int y)
23
24
   {
      e[x].push_back(y);
   }
26
27
   void tarjan(int u)
28
29
      dfn[u]=low[u]=++timer;
      s.push(u);
      vis[u]=1;
      for(auto v:e[u])
33
      {
34
        if(!dfn[v])
35
           tarjan(v),
36
           low[u]=min(low[u],low[v]);
37
        else if(vis[v])
           low[u]=min(low[u],dfn[v]);
39
40
      if(low[u]==dfn[u])
41
42
        int v;
43
        color++;
44
        do
45
```

```
46
               v=s.top();
47
               s.pop();
               vis[v]=0;
               co[v]=color;
50
           while(u!=v);
52
53
    }
55
   bool solve()
56
57
       for(int i=1;i<=2*n;++i)</pre>
58
           if(!dfn[i]) tarjan(i);
59
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
60
           if(co[i]==co[i+n])
               return 0;
       return 1;
63
   }
64
   int main()
66
67
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
70
           scanf("%d%d%d%d",&a,&va,&b,&vb);
71
           int nota=va^1,notb=vb^1;
72
           add(a+nota*n,b+vb*n);//not a and b
           add(b+notb*n,a+va*n);//not b and a
       if(solve())
           puts("POSSIBLE");
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
               printf("%d ",co[i]>co[i+n]);
       else puts("IMPOSSIBLE");
       return 0;
83
84
```

#### 3.5.7 支配树

### 3.6 二分图

#### 3.6.1 最大匹配-匈牙利

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P3386
   using namespace std;
      hungary每一次遍历必须要清空vis数组
   const int N=1005;
10
   vector<int> e[N];
11
   bool vis[N];
   int match[N],rematch[N];
13
   bool dfs(int u)
15
16
      for(auto v:e[u])
17
          if(!vis[v]){
```

```
vis[v]=1;
20
               if(match[v]==0||dfs(match[v]))
21
                   match[v]=u;
                   rematch[u]=v;
                   return 1;
25
               }
           }
27
       return 0;
29
30
31
    int n,m,k;
32
    int main()
34
35
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&k);
       for(int i=1,x,y;i<=k;++i)</pre>
37
38
           scanf("%d%d",&x,&y);
39
           if(x>n||y>m) continue;
           e[x].push_back(y);
       int ans=0;
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
45
           memset(vis,0,sizeof(vis));
46
           if(dfs(i)) ans++;
47
       printf("%d",ans);
       return 0;
   }
51
```

#### 3.6.2 帯权匹配-KM

```
#include <bits/stdc++.h>
   //hdu 2255
   using namespace std;
       KM仅用于最大带权匹配一定是最大匹配的情况中
6
   const int N=305;
   const int inf=0x3f3f3f3f;
   int n,mp[N][N];
   int la[N],lb[N],delta;
   bool va[N],vb[N];
   int match[N];
15
16
   bool dfs(int x)
17
18
       va[x]=1;
19
       for(int y=1;y<=n;++y)</pre>
20
21
          if(!vb[y]){
             if(la[x]+lb[y]==mp[x][y])
23
                 vb[y]=1;
25
                 if(!match[y]||dfs(match[y]))
                    match[y]=x;
                    return 1;
```

```
}
30
               }
31
               else
                   delta=min(delta,la[x]+lb[y]-mp[x][y]);
           }
34
35
       return 0;
36
37
    }
    int km()
39
40
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
41
42
           match[i]=0;
43
           la[i]=-inf;
44
           lb[i]=0;
           for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
               la[i]=max(la[i],mp[i][j]);
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           while(1)
           {
54
               memset(va,0,sizeof(va));
55
               memset(vb,0,sizeof(vb));
56
               delta=inf;
               if(dfs(i)) break;
               for(int j=1; j<=n;++j)
                   if(va[j]) la[j]-=delta;
                   if(vb[j]) lb[j]+=delta;
62
               }
           }
       int ans=0;
66
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
67
           ans+=mp[match[i]][i];
68
       return ans;
69
    }
70
71
   int main()
       while(~scanf("%d",&n))
74
75
           memset(mp,-0x3f,sizeof(mp));
76
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
               for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
80
                   scanf("%d",&mp[i][j]);
82
           printf("%d\n",km());
       return 0;
   }
```

#### 3.7 网络流

#### 3.7.1 最大流-Dinic

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
```

```
typedef long long 11;
3
4
5
       s,t 超级源、超级汇
       cur[] 当前弧优化
       时间复杂度 O(n^2*m)
    */
9
10
   const int MAXN=10005;
   const 11 inf=0x3f3f3f3f3f3f3f3f3f11;
12
   int n,m,s,t,tot,dis[MAXN],cur[MAXN];
13
    struct edge
14
15
       int to,cap,rev;
16
17
       edge(){}
       edge(int to,int cap,int rev):to(to),cap(cap),rev(
19
   vector<edge> E[MAXN];
20
   inline void add_edge(int x,int y,int f)
22
23
       E[x].emplace_back(y,f,E[y].size());
       E[y].emplace_back(x,0,E[x].size()-1);
25
26
27
   int bfs()
28
29
       for(int i=1;i<=n;i++) dis[i]=0x3f3f3f3f;</pre>
30
       dis[s]=0;
       queue<int> q;
32
       q.push(s);
33
       while(!q.empty())
34
35
           int now=q.front();q.pop();
           for(int i=0;i<E[now].size();i++)</pre>
38
              edge &e=E[now][i];
39
              if(dis[e.to]>dis[now]+1&&e.cap)
40
              {
41
                  dis[e.to]=dis[now]+1;
42
                  if(e.to==t) return 1;
43
                  q.push(e.to);
46
       }
47
       return 0;
49
   11 dfs(int now, 11 flow)
51
52
       if(now==t) return flow;
53
       11 rest=flow,k;
54
       for(int i=cur[now];i<E[now].size();i++)</pre>
55
56
           edge &e=E[now][i];
           if(e.cap&&dis[e.to]==dis[now]+1)
              cur[now]=i;
              k=dfs(e.to,min(rest,(long long)e.cap));
              e.cap-=k;
              E[e.to][e.rev].cap+=k;
              rest-=k;
           }
65
       }
66
```

```
return flow-rest;
67
   }
68
   11 dinic()
    {
71
       11 ret=0,delta;
72
       while(bfs())
           for(int i=1;i<=n;i++) cur[i]=0;</pre>
           while(delta=dfs(s,inf)) ret+=delta;
77
       return ret;
78
    }
79
```

#### 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef pair<int,int> pii;
5
       出锅状态 勿用
       第一遍跑的spfa,然后是加上势函数的dij,玄学
      h[] 势函数
       cur[] 当前弧优化
10
      msmf 最大流时的最小费用
11
       s,t 超级源、超级汇
12
       时间复杂度 O(n^2*m)
13
   */
   const int MAXN=2005;
16
   const int inf=0x3f3f3f3f;
17
   int msmf,s,t,cur[MAXN],dis[MAXN],vis[MAXN],h[MAXN];
   struct edge
19
20
       int to,val,cap,rev;
       edge(){}
       edge(int to,int cap,int val,int rev):to(to),cap(
23
           cap),val(val),rev(rev){}
24
   vector<edge> E[MAXN];
25
   inline void add_edge(int x,int y,int f,int cost)
28
       E[x].emplace_back(y,f,cost,E[y].size());
       E[y].emplace_back(x,0,-cost,E[x].size()-1);
30
   }
31
   int dij()
       fill(dis,dis+t+1,inf);
35
       priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii>> q;
36
       q.emplace(0,s);dis[s]=0;
37
       while(!q.empty())
38
39
          pii p=q.top();q.pop();
          int now=p.second;
          if(dis[now]<p.first) continue;</pre>
          for(int i=0;i<E[now].size();i++)</pre>
             edge &e=E[now][i];
             if(e.cap>0&&dis[e.to]>p.first+e.val+h[now]-
                 h[e.to])
```

```
{
47
                  dis[e.to]=p.first+e.val+h[now]-h[e.to];
48
                  q.emplace(dis[e.to],e.to);
49
           }
51
52
       return dis[t]!=inf;
53
54
   int dfs(int now,int flow)
56
57
       if(now==t) return flow;
58
       int rest=flow,k;
59
       vis[now]=1;
60
       for(int i=cur[now];i<E[now].size();i++)</pre>
61
           edge &e=E[now][i];
           if(e.cap&&dis[now]+e.val+h[now]-h[e.to]==dis[e
64
                .to]&&!vis[e.to])
65
              cur[now]=i;
               k=dfs(e.to,min(e.cap,rest));
               e.cap-=k;
              E[e.to][e.rev].cap+=k;
              rest-=k;
70
              msmf+=k*e.val;
71
72
73
       vis[now]=0;
74
       return flow-rest;
77
   int dinic()
78
79
       int ret=0,delta;
80
       while(dij())
           for(int i=s;i<=t;i++) cur[i]=0;</pre>
83
           while(delta=dfs(s,inf)) ret+=delta;
84
           for(int i=s;i<=t;i++) h[i]+=(dis[i]==inf)?0:</pre>
85
               dis[i];
86
       return ret;
   }
```

### 3.7.3 最小费用最大流-SPFA+Dinic

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
5
      cur[] 当前弧优化
6
      msmf 最大流时的最小费用
      s,t 超级源、超级汇
      多组记得清边和msmf
9
      时间复杂度 O(n^2*m)
11
   const 11 inf=0x3f3f3f3f3f3f3f3f3f11;
13
   11 msmf,dis[5005];
14
   int s,t,n,m,cur[5005],vis[5005];
   struct edge
16
   {
17
```

```
int to,rev;
18
       11 cap,cost;
19
       edge(){}
       edge(int to,ll cap,ll cost,int rev):to(to),cap(cap
           ),cost(cost),rev(rev){}
   };
22
   vector<edge> E[5005];
23
   inline void add_edge(int x,int y,ll f,ll c)
26
       E[x].emplace_back(y,f,c,E[y].size());
       E[y].emplace_back(x,0,-c,E[x].size()-1);
28
29
30
   int spfa()
31
32
       for(int i=0;i<=n;i++) vis[i]=0,dis[i]=inf; //从编
            号最小的点到最大的点
       dis[s]=0;
34
       queue<int> q;
       q.push(s);
       while(!q.empty())
           int p=q.front();q.pop();
          vis[p]=0;
40
          for(auto e:E[p])
41
              if(e.cap&&dis[p]+e.cost<dis[e.to])</pre>
42
                  dis[e.to]=dis[p]+e.cost;
                  if(!vis[e.to])
                     vis[e.to]=1,q.push(e.to);
47
       return dis[t]!=inf;
49
   11 dfs(int now, 11 flow)
52
53
       if(now==t) return flow;
54
       11 rest=flow,k;
55
       vis[now]=1;
56
       for(int i=cur[now];i<E[now].size();i++)</pre>
57
           edge &e=E[now][i];
          if(e.cap&&dis[now]+e.cost==dis[e.to]&&!vis[e.
60
               to])
              cur[now]=i;
              k=dfs(e.to,min(rest,e.cap));
              e.cap-=k;
              E[e.to][e.rev].cap+=k;
              msmf+=k*e.cost;
66
              rest-=k;
67
           }
69
       vis[now]=0;
       return flow-rest;
   }
72
   11 dinic()
75
       msmf=0;
       11 ret=0,delta;
       while(spfa())
78
79
```

```
for(int i=0;i<=n;i++) cur[i]=vis[i]=0; //从编号
80
               最小的点到最大的点
          while(delta=dfs(s,inf)) ret+=delta;
81
82
       return ret;
83
86
   int main()
       scanf("%d%d%d%d",&n,&m,&s,&t);
       for(int i=0;i<m;i++)</pre>
90
          int x,y;ll a,b;
91
          scanf("%d%d%11d%11d",&x,&y,&a,&b);
92
          add_edge(x,y,a,b);
93
       11 mxflow=dinic();
       printf("%11d %11d", mxflow, msmf);
       return 0;
97
   }
98
```

#### 3.7.4 上下界流

#### 3.8 欧拉路

```
#include <bits/stdc++.h>
    //luogu P2731
    using namespace std;
    const int N=505;
       euler_path一定要找到正确的起点
   int n;
10
   int mp[N][N];
11
    stack<int> st;
   int deg[N];
13
    void dfs(int x)
15
16
       for(int i=1;i<=500;++i)</pre>
17
18
           if(mp[x][i])
              mp[x][i]--;
21
              mp[i][x]--;
22
               dfs(i);
23
           }
24
       st.push(x);
28
   int main()
29
30
       scanf("%d",&n);
31
       for(int i=1,x,y;i<=n;++i)</pre>
32
           scanf("%d%d",&x,&y);
34
           mp[x][y]++;
35
           mp[y][x]++;
36
           deg[x]++;
37
           deg[y]++;
       int s=1;
```

```
for(int i=1;i<=500;++i)</pre>
41
42
            if(deg[i]%2==1)
            {
                s=i;
45
                break;
46
47
        dfs(s);
        while(!st.empty())
50
51
            printf("%d\n",st.top());
52
            st.pop();
53
54
        return 0;
55
    }
```

### 3.9 Prufer 序列

## 4 数据结构

- 4.1 树状数组
- 4.2 线段树
- 4.2.1 带优先级线段树
- 4.2.2 李超线段树

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define lli long long int
   #define debug cout
   using namespace std;
   const int maxn=4e4+1e2, maxm=1e5+1e2;
   const double eps=1e-8;
   //luogu P4097
8
      1、在平面上加入一条线段。记第 i 条被插入的线段的标号为
       2、给定一个数 k,询问与直线 x = k 相交的线段中,交点最
11
           靠上的线段的编号。
12
   int 1[maxn<<3],r[maxn<<3],lson[maxn<<3],rson[maxn</pre>
       <<3],dat[maxn<<3],cnt;
   double k[maxm],b[maxm];
15
16
   inline int dcmp(double x) {
17
      return fabs(x) <= eps ? 0 : x < 0 ? -1 : 1;
18
   inline void build(int pos,int ll,int rr) {
      1[pos] = 11 , r[pos] = rr;
21
      if( ll == rr ) return;
22
      const int mid = ( ll + rr ) >> 1;
23
      build(lson[pos]=++cnt,ll,mid);
24
      build(rson[pos]=++cnt,mid+1,rr);
25
   inline double f(int x,int p) {
27
      return k[x] * p + b[x];
28
   }
29
   inline bool judge(int x,int y,int p) {
30
      double fx = f(x,p), fy = f(y,p);
31
      return dcmp(fx-fy) ? fx < fy : x > y;
   }
```

```
inline void update(int pos,int ll,int rr,int nw) {
34
       if( r[pos] < 11 || rr < 1[pos] ) return;</pre>
35
       if( ll <= l[pos] && r[pos] <= rr ) {
36
          if( judge(nw,dat[pos],l[pos]) && judge(nw,dat[
              pos],r[pos]) ) return;
          if( judge(dat[pos],nw,l[pos]) && judge(dat[pos
38
              ],nw,r[pos]) ) {
39
              dat[pos] = nw;
              return;
42
          const int mid = ( l[pos] + r[pos] ) >> 1;
          if( judge(dat[pos],nw,mid) ) swap(dat[pos],nw)
43
          if( judge(dat[pos],nw,l[pos]) ) update(lson[
44
              pos],1[pos],r[pos],nw);
          else update(rson[pos],1[pos],r[pos],nw);
45
          return;
47
       update(lson[pos],11,rr,nw) , update(rson[pos],11,
48
           rr,nw);
49
   inline int query(int pos,int x) {
50
       if( x < 1[pos] || r[pos] < x ) return 0;
       if( l[pos] == r[pos] && l[pos] == x ) return dat[
           pos];
       const int mid = (l[pos] + r[pos]) >> 1;
53
       int ret = x <= mid ? query(lson[pos],x) : query(</pre>
54
           rson[pos],x);
       if( judge(ret,dat[pos],x) ) ret = dat[pos];
55
       return ret;
56
58
   int main() {
59
       static int n,lastans=-1,x0,y0,x1,y1,p,cc;
60
       build(cnt=1,1,40000);
61
       scanf("%d",&n);
62
       for(int i=1,ope;i<=n;i++) {</pre>
63
          scanf("%d",&ope);
64
          if( ope ) {
65
              scanf("%d%d%d%d",&x0,&y0,&x1,&y1) , ++cc;
66
              x0 = (x0 + lastans + 39989) \% 39989 + 1,
                   y0 = ((11i) y0 + lastans + 10000000000
                   ) % 100000000 + 1 ,
              x1 = (x1 + lastans + 39989) % 39989 + 1
                   y1 = ((11i) y1 + lastans + 10000000000
                   ) % 1000000000 + 1 ;
             if(x1 < x0) swap(x1, x0), swap(y1,
69
                  y0 );
             if(x0 == x1) k[cc] = 0, b[cc] = max(y0)
70
                  , y1 );
              else k[cc] = (double)(y1-y0)/(x1-x0), b[cc
71
                  ] = y1 - k[cc] * x1;
             update(1,x0,x1,cc);
72
          } else {
73
             scanf("%d",&p);
74
              p = (p + lastans + 39989) % 39989 + 1;
              lastans = query(1,p);
              printf("%d\n",lastans);
77
              --lastans;
78
          }
79
80
       return 0;
81
82
```

#### 4.2.3 吉司机线段树

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
5
       modify 将区间大于x的数变成x
6
       query 询问区间和
       单次复杂度 O(log^2(n))
9
   const 11 INF=0xc0c0c0c0c0c0c0c0ll;
11
   const int MAXN=200005;
12
   11 seg[MAXN<<2],m1[MAXN<<2],m2[MAXN<<2],cnt[MAXN<<2],</pre>
13
        tag[MAXN<<2],a[MAXN];
   int n,q;
14
15
   void pushdown(int rt)
   {
17
       if(!tag[rt]) return;
       ll y=m1[rt];
       if(y<m1[rt<<1])
          tag[rt<<1]=1;
           seg[rt<<1]-=(m1[rt<<1]-y)*cnt[rt<<1];
          m1[rt<<1]=y;
24
25
       if(y<m1[rt<<1|1])
26
27
          tag[rt<<1|1]=1;
           seg[rt<<1|1]-=(m1[rt<<1|1]-y)*cnt[rt<<1|1];
          m1[rt<<1|1]=y;
30
31
       tag[rt]=0;
32
   }
33
   void pushup(int rt)
       seg[rt]=seg[rt<<1]+seg[rt<<1|1];
37
       if(m1[rt<<1]==m1[rt<<1|1])</pre>
38
39
          m1[rt]=m1[rt<<1];
40
           cnt[rt]=cnt[rt<<1]+cnt[rt<<1|1];</pre>
          m2[rt]=max(m2[rt<<1],m2[rt<<1|1]);
       }
       else if(m1[rt<<1]>m1[rt<<1|1])</pre>
45
          m1[rt]=m1[rt<<1];
          cnt[rt]=cnt[rt<<1];</pre>
          m2[rt]=max(m2[rt<<1],m1[rt<<1|1]);
       }
       else
50
51
          m1[rt]=m1[rt<<1|1];
52
           cnt[rt]=cnt[rt<<1|1];
53
          m2[rt]=max(m2[rt<<1|1],m1[rt<<1]);
54
       }
   }
56
57
   void build(int rt,int l,int r)
58
59
       tag[rt]=0;
60
       if(l==r)
```

```
seg[rt]=m1[rt]=a[l];
63
           cnt[rt]=1;
64
           m2[rt]=INF;
65
           return;
67
        int m=l+r>>1;
68
        if(1<=m) build(rt<<1,1,m);
69
        if(m<r) build(rt<<1|1,m+1,r);
70
71
        pushup(rt);
72
73
    void modify(int rt,int l,int r,int L,int R,ll y)
74
75
        if(y>=m1[rt]) return;
76
        if(L<=1&&r<=R&&y>m2[rt])
77
78
           tag[rt]=1;
           seg[rt]-=(m1[rt]-y)*cnt[rt];
80
           m1[rt]=y;
81
           return;
82
83
        }
        pushdown(rt);
        int m=l+r>>1;
        if(L<=m) modify(rt<<1,1,m,L,R,y);</pre>
        if(m<R) modify(rt<<1|1,m+1,r,L,R,y);
        pushup(rt);
88
89
    11 query(int rt,int l,int r,int L,int R)
91
    {
        if(L<=1&&r<=R) return seg[rt];</pre>
        int m=l+r>>1;
94
        pushdown(rt);
95
        11 ret=0:
        if(L<=m) ret+=query(rt<<1,1,m,L,R);
97
        if(m<R) ret+=query(rt<<1|1,m+1,r,L,R);
        pushup(rt);
        return ret;
100
101
```

#### 4.2.4 线段树维护扫描线

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define x1 xa
   #define x2 xb
   #define y1 ya
   #define y1 yb
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   const int N=500005;
   //luogu P5490
10
11
12
   上面的define是为了防止某些时候的CE
   时刻记得节点[3,3]表示的是3号Y坐标与4号Y坐标构成的线段长度
14
   */
16
   int n;
17
   ll x1,y1,x2,y2;
18
   vector<11> Y;
19
   struct line
21
22
```

```
ll x,y1,y2;
23
       int mark;
24
   };
25
    vector<line> v;
   bool cmp(line a,line b){return a.x<b.x;}</pre>
27
   struct seg
29
30
31
       int 1,r,cov;
       ll len;
32
33
    }tr[N<<2];</pre>
34
    void build(int p,int l,int r)
35
36
37
       tr[p].l=l,tr[p].r=r;
       tr[p].len=tr[p].cov=0;
38
       if(l==r) return;
       int m=l+r>>1;
40
       build(p << 1, 1, m);
41
       build(p<<1|1,m+1,r);
42
    }
   void up(int p)
46
       int l=tr[p].1,r=tr[p].r;
47
       if(tr[p].cov>0)
48
           tr[p].len=Y[r]-Y[1-1];//
49
       else
50
           tr[p].len=tr[p<<1].len+tr[p<<1|1].len;
51
   }
52
53
   void modi(int L,int R,int V,int p=1)
54
55
       int l=tr[p].1,r=tr[p].r;
56
       if(L<=1&&r<=R)
           tr[p].cov+=V;
           up(p);
60
           return;
61
62
       int m=l+r>>1;
63
       if(L<=m) modi(L,R,V,p<<1);
       if(R>m) modi(L,R,V,p<<1|1);
       up(p);
   }
67
   int main()
69
70
       scanf("%d",&n);
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
73
           scanf("%11d%11d%11d%11d",&x1,&y1,&x2,&y2);
74
           Y.push back(y1);
75
           Y.push back(y2);
76
           v.push_back((line){x1,y1,y2,1});
77
           v.push_back((line){x2,y1,y2,-1});
       sort(v.begin(),v.end(),cmp);
80
       sort(Y.begin(),Y.end());
       for(auto &i:v)
82
           i.y1=lower_bound(Y.begin(),Y.end(),i.y1)-Y.
               begin()+1;
           i.y2=lower_bound(Y.begin(),Y.end(),i.y2)-Y.
85
               begin()+1;
```

#### 4.2.5 区间图

```
#include <bits/stdc++.h>
   //CF 786B
2
3
       建立两棵线段树分别表示出区间和入区间
       第1到n标号的节点表示原来的n个点
6
   */
   using namespace std;
   const int N=1e6+5;//original N=1e5
   typedef long long 11;
   const 11 inf=0x3f3f3f3f3f3f3f3f3f;
12
   typedef pair<ll,int> pli;
13
15
   int n,q,s;
   11 ans[N];
   vector<int> e[N];
   vector<ll> val[N];
18
   bool vis[N];
19
   void add(int x,int y,int z)
21
22
       e[x].push_back(y);
23
       val[x].push_back(z);
24
25
26
   int cnt;
27
   struct seg
28
       int id[N];
       void up(int p,bool flg)
31
       {
32
          int u=id[p];
33
          int v=id[p<<1];</pre>
34
          if(flg) swap(u,v);
          add(u,v,011);
          u=id[p];
          v=id[p<<1|1];
38
          if(flg) swap(u,v);
39
          add(u,v,011);
40
41
       void build(int flg,int p=1,int l=1,int r=n)
42
          id[p]=++cnt;
44
          if(l==r)
45
46
              int u=id[p];
47
              int v=1;
48
              if(flg) swap(u,v);
49
              add(u,v,011);
```

```
return:
51
            }
52
           int m=l+r>>1;
           build(flg,p<<1,1,m);</pre>
           build(flg,p<<1|1,m+1,r);
55
           up(p,flg);
56
        void segadd(int u,ll w,int L,int R,bool flg,int p
            =1,int l=1,int r=n)
59
            if(L<=1&&r<=R)
60
61
               int v=id[p];
62
               if(flg) swap(u,v);
63
               add(u,v,w);
64
               return;
            }
           int m=l+r>>1;
67
           if(L<=m) segadd(u,w,L,R,flg,p<<1,l,m);</pre>
68
           if(R>m) segadd(u,w,L,R,flg,p<<1|1,m+1,r);
69
        }
70
    }in,out;
71
    void dij()
73
74
        priority_queue<pli,vector<pli>,greater<pli>> q;
75
        q.emplace(011,s);
76
        memset(ans,0x3f3f,sizeof(ans));
77
        ans[s]=0;
        while(!q.empty())
           int t=q.top().second;q.pop();
81
           if(vis[t]) continue;
82
           vis[t]=1;
           for(int i=0;i<e[t].size();++i)</pre>
               int y=e[t][i];
               11 v=val[t][i];
87
               if(ans[t]+v<ans[y])</pre>
88
               {
89
                   ans[y]=ans[t]+v;
90
                   q.emplace(ans[y],y);
91
               }
            }
94
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
95
           printf("%lld ",(ans[i]==inf?-1ll:ans[i]));
96
    }
    int main()
100
        scanf("%d%d%d",&n,&q,&s);
101
        cnt=n;
102
        //the first n points won't change
103
        in.build(0);
104
        out.build(1);
        //in tree no flip,out tree must flip
        for(int i=1;i<=q;++i)</pre>
107
108
            int t,v,u,l,r;
109
           11 w;
            scanf("%d",&t);
           if(t==1)
113
            {
               scanf("%d%d%11d",&v,&u,&w);
114
```

```
l=r=u:
115
               t=2;
116
117
            else scanf("%d%d%d%lld",&v,&l,&r,&w);
118
            if(t==2) in.segadd(v,w,l,r,0);
119
            else if(t==3) out.segadd(v,w,l,r,1);
120
        }
121
        dij();
122
123
        return 0;
124
```

### 4.3 RMQ

#### 4.3.1 一维

```
//dp[i][j]表示从a[i]开始,包括a[i]在内的2的j次方个数字中
        的最值
   for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
       dp[i][0]=a[i];
3
   for(int j=1;j<=30;++j){</pre>
4
       for(int i=1;i+(1LL<<(j-1))<=n;++i){</pre>
5
          dp[i][j]=max(dp[i][j-1],dp[i+(1LL<<(j-1))][j
6
               -1]);//min
       }
   int ask(int 1,int r){
10
       int k=(int)log2(r-1+1);
11
       return max(dp[1][k],dp[r-(1LL<<k)+1][k]);//min</pre>
12
   }
13
```

#### 4.3.2 两维

#### 4.4 树链剖分

### 4.4.1 点剖分

```
#include <bits/stdc++.h>
2
   using namespace std;
   typedef long long 11;
3
4
5
      轻重链剖分 单次复杂度 O(log^2(n))
      a[i] 表示dfs标号为i的点的值,而非点i的值
      1 x y z 表示将树从x到y结点最短路径上所有节点值都加上z
      2 x y 表示求树从x到y结点最短路径上所有节点值之和
      3 x z 表示将以x为根节点的子树内所有节点值都加上z
10
      4 x 表示求以x为根节点的子树内所有节点值之和
11
   */
^{12}
   const int MAXN=100005;
   11 mod,lazy[MAXN<<2],seg[MAXN<<2],a[MAXN],tmp[MAXN];</pre>
15
   int n,q,r,cnt,tot,dep[MAXN],top[MAXN],id[MAXN],son[
16
      MAXN], num[MAXN], fa[MAXN];
   vector<int> e[MAXN];
17
18
   void dfs1(int now,int f)
20
      dep[now]=dep[f]+1;
21
      fa[now]=f;
22
      num[now]=1;
23
      son[now]=0;
24
      for(auto to:e[now])
25
      {
```

```
if(to==f) continue;
                                                                          11 ret=0;
27
                                                                   92
           dfs1(to,now);
                                                                          pushdown(rt,m-l+1,r-m);
                                                                   93
28
           num[now]+=num[to];
                                                                          if(L<=m) ret=(ret+query(rt<<1,1,m,L,R))%mod;</pre>
           if(num[to]>num[son[now]]) son[now]=to;
                                                                          if(m<R) ret=(ret+query(rt<<1|1,m+1,r,L,R))%mod;
       }
                                                                          pushup(rt);
31
   }
                                                                          return ret;
32
                                                                   97
                                                                      }
                                                                   98
   void dfs2(int now,int f)
34
                                                                      int main()
       id[now]=++cnt;
36
                                                                          scanf("%d%d%d%lld",&n,&q,&r,&mod);
       top[now]=f;
37
                                                                  102
       if(son[now]) dfs2(son[now],f);
                                                                          for(int i=1;i<=n;i++) scanf("%11d",&tmp[i]);</pre>
38
                                                                  103
       for(auto to:e[now])
                                                                          for(int i=1,x,y;i<n;i++)</pre>
39
                                                                  104
           if(to!=fa[now]&&to!=son[now])
                                                                  105
40
                                                                              scanf("%d%d",&x,&y);
               dfs2(to,to);
41
                                                                  106
   }
                                                                              e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
42
                                                                  107
                                                                          }
   inline void pushdown(int rt,ll lnum,ll rnum)
                                                                          num[0]=0,dep[r]=0;
44
                                                                  109
                                                                          dfs1(r,r);
45
                                                                  110
       if(!lazy[rt]) return;
                                                                          dfs2(r,r);
46
                                                                  111
       seg[rt<<1]=(seg[rt<<1]+lazy[rt]*lnum%mod)%mod;</pre>
                                                                  112
                                                                          for(int i=1;i<=n;i++) a[id[i]]=tmp[i];</pre>
       seg[rt<<1|1]=(seg[rt<<1|1]+lazy[rt]*rnum%mod)%mod;
                                                                          build(1,1,n);
                                                                  113
       lazy[rt<<1]=(lazy[rt<<1]+lazy[rt])%mod;</pre>
                                                                  114
       lazy[rt<<1|1]=(lazy[rt<<1|1]+lazy[rt])%mod;
                                                                          while(q--)
                                                                  115
       lazy[rt]=0;
51
                                                                  116
   }
                                                                              int op,x,y;ll z;
52
                                                                  117
                                                                              scanf("%d%d",&op,&x);
53
                                                                  118
                                                                              if(op==4)
   inline void pushup(int rt)
54
                                                                  119
                                                                  120
       seg[rt]=(seg[rt<<1]+seg[rt<<1|1])%mod;
                                                                                 printf("%lld\n",query(1,1,n,id[x],id[x]+num
                                                                  121
   }
                                                                                 continue;
                                                                  122
   void build(int rt,int l,int r)
59
                                                                  123
                                                                              if(op==1)
60
                                                                  124
       lazy[rt]=0;
61
                                                                                 scanf("%d%11d",&y,&z);z%=mod;
       if(l==r)
                                                                  126
                                                                                 while(top[x]!=top[y])
                                                                  127
           seg[rt]=a[1]%mod;
                                                                                 {
64
                                                                  128
                                                                                     if(dep[top[x]]<dep[top[y]]) swap(x,y);</pre>
           return;
65
                                                                  129
                                                                                     modify(1,1,n,id[top[x]],id[x],z);
66
                                                                  130
       int m=l+r>>1;
                                                                                     x=fa[top[x]];
67
                                                                  131
       if(l<=m) build(rt<<1,1,m);</pre>
                                                                  132
       if(m<r) build(rt<<1|1,m+1,r);</pre>
                                                                                 if(dep[x]>dep[y]) swap(x,y);
       pushup(rt);
                                                                                 modify(1,1,n,id[x],id[y],z);
   }
71
                                                                  135
                                                                              else if(op==2)
   void modify(int rt,int l,int r,int L,int R,ll x)
73
                                                                                 scanf("%d",&y);
74
       if(L<=1&&r<=R)
                                                                                 ll ans=0:
                                                                                 while(top[x]!=top[y])
                                                                  140
           lazy[rt]=(lazy[rt]+x)%mod;
                                                                  141
           seg[rt]=(seg[rt]+x*(r-l+1)%mod)%mod;
                                                                                     if(dep[top[x]]<dep[top[y]]) swap(x,y);</pre>
78
                                                                  142
           return;
                                                                                     ans=(ans+query(1,1,n,id[top[x]],id[x]))%
79
                                                                  143
                                                                                          mod;
80
                                                                                     x=fa[top[x]];
       int m=l+r>>1;
                                                                  144
       pushdown(rt,m-l+1,r-m);
       if(L<=m) modify(rt<<1,1,m,L,R,x);</pre>
                                                                                 if(dep[x]>dep[y]) swap(x,y);
       if(m<R) modify(rt<<1|1,m+1,r,L,R,x);</pre>
                                                                                 ans=(ans+query(1,1,n,id[x],id[y]))%mod;
                                                                  147
                                                                                 printf("%11d\n",ans);
       pushup(rt);
                                                                  148
                                                                              }
   }
                                                                  149
                                                                              else
   11 query(int rt,int l,int r,int L,int R)
                                                                  151
                                                                                 scanf("%11d",&z);z%=mod;
                                                                  152
       if(L<=1&&r<=R) return seg[rt];</pre>
                                                                                 modify(1,1,n,id[x],id[x]+num[x]-1,z);
90
                                                                  153
       int m=l+r>>1;
91
                                                                  154
```

bst[tot].dat=rand();

54

155

```
return 0;
                                                                           bst[tot].siz=bst[tot].cnt=1;
156
                                                                55
    }
                                                                           bst[tot].lc=bst[tot].rc=0;
                                                                56
                                                                           return tot;
                                                                       }
    4.4.2 边剖分
                                                                59
                                                                       void build()
          平衡树
    4.5
                                                                           new_node(-inf);new_node(inf);
    4.5.1
           Treap
                                                                           root=1,bst[1].rc=2;
                                                                           pushup(1);
    #include <bits/stdc++.h>
                                                                65
    using namespace std;
                                                                66
                                                                       void _insert(int &rt,int val)
 3
                                                                67
    const int MAXN=1e5+5;
                                                                68
    const int inf=0x7ffffffff;
 5
                                                                           if(rt==0)
                                                                69
    int n,op,x;
 6
                                                                           {
                                                                              rt=new node(val);
                                                                              return;
                                                                72
        树内初始化时有无穷大和无穷小两个结点
                                                                73
        delete(root,x) 删除一个x
                                                                           if(bst[rt].val==val)
10
        _insert(root,x) 插入一个x
11
                                                                75
       getRank(root,x) 返回x的排名+1(包含了无穷小)
                                                                76
                                                                              bst[rt].cnt++;
       getVal(root,x+1) 返回排名为x的数
                                                                              pushup(rt);
                                                                77
       getPrev(x) x的前驱
                                                                              return;
                                                                78
       getNext(x) x的后继
                                                                79
                                                                           if(val<bst[rt].val)</pre>
                                                                80
17
                                                                81
    namespace Treap
                                                                               _insert(bst[rt].lc,val);
18
                                                                              if(bst[rt].dat<bst[bst[rt].lc].dat) zig(rt)</pre>
19
       int tot,root;
20
       struct node
                                                                           }
                                                                           else
           int cnt,val,dat,siz,lc,rc;
23
       }bst[MAXN];
                                                                               _insert(bst[rt].rc,val);
                                                                              if(bst[rt].dat<bst[bst[rt].rc].dat) zag(rt)</pre>
       inline void pushup(int rt)
26
                                                                89
           bst[rt].siz=bst[rt].cnt;
                                                                           pushup(rt);
                                                                90
           if(bst[rt].lc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].lc].
                                                                       }
                                                                91
                                                                92
           if(bst[rt].rc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].rc].
                                                                       void _delete(int &rt,int val)
30
                                                                93
               siz:
       }
31
                                                                           if(rt==0) return;
                                                                           if(bst[rt].val==val)
                                                                96
       inline void zig(int &rt)
                                                                           {
                                                                97
                                                                              if(bst[rt].cnt>1)
           int p=bst[rt].lc;
           bst[rt].lc=bst[p].rc;
                                                                                  bst[rt].cnt--;
36
           bst[p].rc=rt;
                                                                                  pushup(rt);
                                                                101
           rt=p;
                                                                                  return;
                                                               102
           pushup(bst[rt].rc);pushup(rt);
                                                               103
                                                               104
                                                                              if(bst[rt].rc||bst[rt].lc)
41
                                                               105
       inline void zag(int &rt)
42
                                                               106
                                                                                  if(bst[rt].rc==0||bst[bst[rt].rc].dat<</pre>
43
                                                               107
           int p=bst[rt].rc;
44
                                                                                      bst[bst[rt].lc].dat)
           bst[rt].rc=bst[p].lc;
45
                                                                                     zig(rt),_delete(bst[rt].rc,val);
                                                               108
           bst[p].lc=rt;
                                                               109
                                                                                     zag(rt),_delete(bst[rt].lc,val);
                                                               110
           pushup(bst[rt].lc);pushup(rt);
                                                               111
                                                                                  pushup(rt);
49
                                                               112
                                                                              else rt=0;
                                                               113
       int new_node(int val)
                                                                              return;
                                                               114
                                                                           }
                                                               115
           bst[++tot].val=val;
```

```
if(val<bst[rt].val) _delete(bst[rt].lc,val);</pre>
116
            else _delete(bst[rt].rc,val);
117
           pushup(rt);
        }
120
        int getPrev(int val)
           int ret=1,rt=root;
           while(rt)
125
               if(bst[rt].val==val)
126
127
                   if(bst[rt].lc)
128
129
                      rt=bst[rt].lc;
                      while(bst[rt].rc) rt=bst[rt].rc;
                      ret=rt;
                   }
                   break;
135
               if(bst[rt].val<val&&bst[rt].val>bst[ret].
                    val) ret=rt;
               if(val<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
               else rt=bst[rt].rc;
139
           return bst[ret].val;
140
        }
141
142
        int getNext(int val)
           int ret=2,rt=root;
           while(rt)
146
               if(bst[rt].val==val)
                   if(bst[rt].rc)
151
                       rt=bst[rt].rc;
152
                      while(bst[rt].lc) rt=bst[rt].lc;
153
                      ret=rt;
154
                   }
155
                   break;
               if(bst[rt].val>val&&bst[rt].val<bst[ret].</pre>
                    val) ret=rt;
               if(val<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
159
               else rt=bst[rt].rc;
            }
           return bst[ret].val;
163
164
        int getRank(int rt,int val)
165
166
            if(rt==0) return 0;
167
            if(val==bst[rt].val) return bst[bst[rt].lc].
            if(val<bst[rt].val) return getRank(bst[rt].lc,</pre>
169
            else return bst[bst[rt].lc].siz+bst[rt].cnt+
170
                getRank(bst[rt].rc,val);
        }
171
        int getVal(int rt,int k)
173
174
            if(rt==0) return inf;
175
```

```
if(bst[bst[rt].lc].siz>=k) return getVal(bst[
176
                rt].lc,k);
           if(bst[bst[rt].lc].siz+bst[rt].cnt>=k) return
177
                bst[rt].val;
           return getVal(bst[rt].rc,k-bst[bst[rt].lc].siz
178
                -bst[rt].cnt);
        }
179
180
    int main()
182
183
        using namespace Treap;
184
        srand(time(0));
185
       build();
186
        scanf("%d",&n);
187
        while(n--)
        {
           scanf("%d%d",&op,&x);
190
           if(op==1) _insert(root,x);
191
           else if(op==2) delete(root,x);
192
           else if(op==3) printf("%d\n",getRank(root,x)
193
                -1);
           else if(op==4) printf("%d\n",getVal(root,x+1))
194
           else if(op==5) printf("%d\n",getPrev(x));
195
           else if(op==6) printf("%d\n",getNext(x));
196
197
        return 0;
198
199
```

#### 4.5.2 Splay

#### 4.5.3 **红黑树-pbds**

### 4.6 动态树

#### 4.7 主席树

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
  离散化+区间k小
*/

const int MAXN=200005;
int n,m,a[MAXN],tmp[MAXN],org[MAXN],root[MAXN],tot=0;
struct tree
```

```
11
       int cnt,lc,rc;
12
   }seg[30*MAXN];
   int build(int 1,int r)
15
16
       int p=tot++;
       if(l==r)
          seg[p].cnt=0;
          return p;
22
       int m=l+r>>1;
23
       seg[p].lc=build(1,m);
24
       seg[p].rc=build(m+1,r);
       seg[p].cnt=seg[seg[p].lc].cnt+seg[seg[p].rc].cnt;
       return p;
   int modify(int rt,int l,int r,int x)
30
31
       int p=tot++;
       seg[p]=seg[rt];
       if(l==r)
          seg[p].cnt++;
36
          return p;
37
       int m=l+r>>1;
       if(x<=m) seg[p].lc=modify(seg[rt].lc,l,m,x);</pre>
       else seg[p].rc=modify(seg[rt].rc,m+1,r,x);
       seg[p].cnt=seg[seg[p].lc].cnt+seg[seg[p].rc].cnt;
       return p;
   }
   int query(int p,int q,int l,int r,int k)
       if(l==r) return 1;
48
       int m=l+r>>1;
49
       int lcnt=seg[seg[q].lc].cnt-seg[seg[p].lc].cnt;
50
       if(lcnt>=k) return query(seg[p].lc,seg[q].lc,l,m,k
           );
       else return query(seg[p].rc,seg[q].rc,m+1,r,k-lcnt
   }
53
   int main()
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
          scanf("%d",a+i),tmp[i]=a[i];
       sort(tmp+1,tmp+n+1);
60
       root[0]=build(1,n);
61
       for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
          int k=lower_bound(tmp+1,tmp+n+1,a[i])-tmp;
          org[k]=a[i];
          root[i]=modify(root[i-1],1,n,a[i]);
       while(m--)
          int x,y,k;
          scanf("%d%d%d",&x,&y,&k);
72
          printf("%d\n",org[query(root[x-1],root[y],1,n,
73
```

```
k)]);
74
        return 0;
75
```

#### 树套树 4.8

17

18

19

24

29

30

31

32

37

43

44

45

46

#### 线段树套 Treap 4.8.1

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
      空间 O(nlogn)
5
       单点修改,区间rank,前驱后继(不存在则为±2147483647) 单
           次 O(log^2(n))
      区间排名为k的值 单次 O(log^3(n))
   const int inf=2147483647;
   const int MAXN=50005;
   int root[MAXN<<2],n,m,a[MAXN];</pre>
   struct Treap
      int tot;
      struct node
16
          int lc,rc,dat,val,cnt,siz;
      }bst[MAXN*4*20];
      int newnode(int v)
          bst[++tot].val=v;
          bst[tot].dat=rand();
          bst[tot].siz=bst[tot].cnt=1;
          bst[tot].lc=bst[tot].rc=0;
          return tot;
      }
      void zig(int &rt)
          int p=bst[rt].lc;
          bst[rt].lc=bst[p].rc;
          bst[p].rc=rt;
          pushup(bst[rt].rc);
          pushup(rt);
      }
      void zag(int &rt)
          int p=bst[rt].rc;
          bst[rt].rc=bst[p].lc;
          bst[p].lc=rt;
          rt=p;
          pushup(bst[rt].lc);
          pushup(rt);
      void pushup(int rt)
          bst[rt].siz=bst[rt].cnt;
          if(bst[rt].lc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].lc].
              siz;
```

54

57

59

60

63

64

65

66

67

70

78

79

83

89

90

91

92

93

96

102

103

104

108

109

110

113

114

```
if(bst[rt].rc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].rc].
                                                                     if(bst[rt].val==x) return bst[bst[rt].lc].siz
                                                         115
                                                                          +1;
}
                                                                     if(x<bst[rt].val) return get_rank(bst[rt].lc,x</pre>
                                                         116
int build()
                                                                     else return get rank(bst[rt].rc,x)+bst[bst[rt
                                                         117
                                                                          ].lc].siz+bst[rt].cnt;
   int rt=newnode(-inf);
                                                                 }
                                                         118
   bst[rt].rc=newnode(inf);
                                                         119
   pushup(rt);
                                                                 int get_num(int rt,int x)
   return rt;
}
                                                                     if(!rt) return 0;
                                                                     if(bst[rt].val==x) return bst[bst[rt].lc].siz+
                                                         123
void delete(int &rt,int x)
                                                                          bst[rt].cnt;
                                                                     if(x<bst[rt].val) return get_num(bst[rt].lc,x)</pre>
                                                         124
   if(bst[rt].val==x)
                                                                     else return get_num(bst[rt].rc,x)+bst[bst[rt].
                                                         125
       if(bst[rt].cnt>1)
                                                                          lc].siz+bst[rt].cnt;
       {
                                                                 }
                                                         126
          bst[rt].cnt--;
                                                         127
          pushup(rt);
                                                                 int get_prev(int rt,int x)
                                                         128
          return;
                                                         129
                                                                     int ret=-inf;
       }
                                                         130
       if(bst[rt].lc||bst[rt].rc)
                                                                     while(rt)
                                                         131
                                                         132
           if(bst[rt].rc==0||bst[bst[rt].rc].dat<</pre>
                                                                         if(bst[rt].val==x)
                                                         133
               bst[bst[rt].lc].dat)
                                                                         {
                                                         134
              zig(rt),_delete(bst[rt].rc,x);
                                                                            if(bst[rt].lc)
                                                         135
                                                         136
              zag(rt),_delete(bst[rt].lc,x);
                                                                                rt=bst[rt].lc;
                                                         137
          pushup(rt);
                                                                                while(bst[rt].rc) rt=bst[rt].rc;
       }
                                                                                ret=bst[rt].val;
                                                         139
       else rt=0;
                                                         140
       return:
                                                                            break:
                                                         141
                                                         142
   if(x<bst[rt].val) _delete(bst[rt].lc,x);</pre>
                                                                         if(bst[rt].val<x&&bst[rt].val>ret) ret=bst[
                                                         143
   else _delete(bst[rt].rc,x);
                                                                             rt].val;
                                                                         if(x<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
   pushup(rt);
                                                                         else rt=bst[rt].rc;
}
                                                         145
                                                         146
void insert(int &rt,int x)
                                                                     return ret;
                                                         147
                                                         148
   if(rt==0)
                                                         149
                                                                 int get nxt(int rt,int x)
   {
                                                         150
       rt=newnode(x);
       return;
                                                                     int ret=inf;
                                                         152
                                                                     while(rt)
                                                         153
   if(bst[rt].val==x) bst[rt].cnt++;
                                                         154
   else if(x<bst[rt].val)</pre>
                                                                         if(bst[rt].val==x)
                                                         155
        _insert(bst[rt].lc,x);
                                                                            if(bst[rt].rc)
       if(bst[bst[rt].lc].dat>bst[rt].dat) zig(rt)
                                                         158
                                                                            {
                                                                                rt=bst[rt].rc;
                                                         159
   }
                                                                                while(bst[rt].lc) rt=bst[rt].lc;
                                                         160
   else
                                                                                ret=bst[rt].val;
                                                         161
                                                         162
       insert(bst[rt].rc,x);
                                                                            break;
       if(bst[bst[rt].rc].dat>bst[rt].dat) zag(rt)
                                                         164
                                                                         if(bst[rt].val>x&&bst[rt].val<ret) ret=bst[</pre>
                                                         165
   }
                                                                             rt].val;
   pushup(rt);
                                                                         if(x<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
                                                         166
                                                                        else rt=bst[rt].rc;
}
                                                         167
                                                         168
int get_rank(int rt,int x)
                                                                     return ret;
                                                         169
   if(!rt) return 1;
                                                              }treap;
                                                         171
```

```
172
    void build(int rt,int l,int r)
173
174
    {
        root[rt]=treap.build();
        if(l==r) return;
176
        int m=l+r>>1;
177
        build(rt<<1,1,m);</pre>
        build(rt<<1|1,m+1,r);
179
    void modify(int rt,int l,int r,int x,int v,int y)
182
183
        if(y==-1) treap._delete(root[rt],v);
184
        else treap._insert(root[rt],v);
185
        if(l==r) return;
186
        int m=l+r>>1;
187
        if(x<=m) modify(rt<<1,1,m,x,v,y);
        else modify(rt<<1|1,m+1,r,x,v,y);</pre>
189
    }
190
191
    int query(int rt,int l,int r,int op,int L,int R,int x
192
193
    {
        if(L<=1&&r<=R)
195
            if(op==1) return treap.get rank(root[rt],x)-2;
196
            if(op==2) return treap.get_num(root[rt],x)-1;
197
            if(op==4) return treap.get_prev(root[rt],x);
198
            if(op==5) return treap.get_nxt(root[rt],x);
199
        int m=l+r>>1,ret;
        if(op==1||op==2)
202
203
204
            ret=0:
            if(L<=m) ret+=query(rt<<1,1,m,op,L,R,x);
205
            if(m<R) ret+=query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R,x);
        if(op==4)
208
209
            ret=-inf;
210
            if(L<=m) ret=max(ret,query(rt<<1,1,m,op,L,R,x)</pre>
211
            if(m<R) ret=max(ret,query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R</pre>
                ,x));
213
        if(op==5)
214
215
            ret=inf;
216
           if(L<=m) ret=min(ret,query(rt<<1,1,m,op,L,R,x)</pre>
217
            if(m<R) ret=min(ret,query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R</pre>
218
                ,x));
219
        return ret;
220
    }
221
    int main()
224
        srand(time(0));
225
        scanf("%d%d",&n,&m);
226
        build(1,1,n);
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
            scanf("%d",a+i);
230
            modify(1,1,n,i,a[i],1);
231
```

```
232
        while(m--)
233
234
            int op,1,r,k,pos;
            scanf("%d",&op);
236
            if(op==1)
237
238
                scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
239
               printf("%d\n",query(1,1,n,op,l,r,k)+1);
242
            else if(op==2)
243
                scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
244
               int L=-inf,R=inf,mid;
245
246
               while(L<R)</pre>
247
                   mid=(L+R+1)>>1;
                   if(query(1,1,n,1,1,r,mid)+1>k) R=mid-1;
249
                        else L=mid;
250
               printf("%d\n",L);
251
252
            else if(op==3)
                scanf("%d%d",&pos,&k);
255
               modify(1,1,n,pos,a[pos],-1);
256
               a[pos]=k;
257
               modify(1,1,n,pos,k,1);
258
            }
259
            else
260
261
               scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
262
                printf("%d\n",query(1,1,n,op,l,r,k));
263
264
265
        return 0;
```

#### 4.8.2 树状数组套线段树

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
3
      带单点修区间k小
      用的时候注意下空间 时空 O(nlog^2(n))
      外层 add(pos,x,y) 空间上为pos的点且值域上为x的点加上y
          query(1,r,k) 询问区间[1,r]里k小
      内层 modify 值域线段树动态开点
          query 值域线段树区间k小
10
      VAL 值域大小
11
   */
12
13
   const int MAXN=200005;
14
   int n,a[MAXN],X[MAXN],Y[MAXN],c1,c2,VAL;
15
   struct SEG
16
17
   {
      int root[MAXN],lc[MAXN*500],rc[MAXN*500],cnt[MAXN
18
          *500],tot;
      void modify(int &rt,int l,int r,int x,int y)
19
20
         if(rt==0) rt=++tot;
21
         cnt[rt]+=y;
22
         if(l==r) return;
```

```
int m=l+r>>1;
24
           if(x<=m) modify(lc[rt],1,m,x,y);</pre>
25
           else modify(rc[rt],m+1,r,x,y);
       int query(int 1,int r,int k)
28
29
           if(l==r) return 1;
30
           int sum=0, m=1+r>>1;
           for(int i=0;i<c1;i++) sum-=cnt[lc[X[i]]];</pre>
           for(int i=0;i<c2;i++) sum+=cnt[lc[Y[i]]];</pre>
33
           if(sum>=k)
34
           {
35
               for(int i=0;i<c1;i++) X[i]=lc[X[i]];</pre>
36
               for(int i=0;i<c2;i++) Y[i]=lc[Y[i]];</pre>
37
               return query(1,m,k);
           }
           else
           {
               for(int i=0;i<c1;i++) X[i]=rc[X[i]];</pre>
               for(int i=0;i<c2;i++) Y[i]=rc[Y[i]];</pre>
43
               return query(m+1,r,k-sum);
44
           }
       }
    }seg;
48
    void add(int pos,int x,int y)
49
50
       for(;pos<=n;pos+=pos&-pos) seg.modify(seg.root[pos</pre>
            ],1,VAL,x,y);
    }
   int query(int 1,int r,int k)
54
55
56
       c1=c2=0:
       for(int i=1-1;i;i-=i&-i) X[c1++]=seg.root[i];
       for(int i=r;i;i-=i&-i) Y[c2++]=seg.root[i];
       return seg.query(1,VAL,k);
   }
60
```

#### 4.9 K-D Tree

```
#include<bits/stdc++.h>
   #define fi first
   #define se second
   using namespace std;
   //HDOJ 4347
6
      给出 n 个 K 维的点,又给出 t 个查询, 每个查询也给出-
          个 K 维的点, 要求查询 n 个点中距离这个点最近的 M
          个点。
10
   const int maxn=5e4+10;
11
   const int maxk=5;
   int k,idx;
   struct Point
15
      int x[maxk];
16
      bool operator<(const Point &o)const</pre>
17
          return x[idx]<o.x[idx];</pre>
19
      void print()
```

```
22
           for(int i=0;i<k;i++) printf("%d%c",x[i],(i==k</pre>
23
               -1)?'\n':' ');
    }poi[maxn];
25
    typedef pair<double,Point> P;
26
   priority queue<P> Q;
27
   void clear(priority_queue<P> &Q)
28
29
       if(Q.empty()) return;
30
31
       priority_queue<P> tp;
32
       swap(Q,tp);
33
   struct kdTree
34
35
       #define sqr(x) ((x)*(x))
36
37
       #define ls (rt<<1)
       #define rs (rt<<1|1)
38
       Point o[maxn<<2];
39
       int son[maxn<<2];</pre>
40
41
       void build(int rt,int l,int r,int dep)
42
           if(l>r) return;
           son[rt]=r-1, son[ls]=son[rs]=-1;
45
           idx=dep%k;
46
           int mid=(l+r)>>1;
47
           nth_element(poi+l,poi+mid,poi+r+1);
48
           o[rt]=poi[mid];
49
           build(ls,l,mid-1,dep+1);
           build(rs,mid+1,r,dep+1);
52
       void query(int rt,Point p,int m,int dep)
53
54
           if(son[rt]==-1) return;
55
           P nd(0,o[rt]);
           for(int i=0;i<k;i++) nd.fi+=sqr(nd.se.x[i]-p.x</pre>
           int dim=dep%k, x=ls, y=rs; bool fg=0;
58
           if(p.x[dim]>=o[rt].x[dim]) swap(x,y);
59
           if(~son[x]) query(x,p,m,dep+1);
60
           if(Q.size()<m) Q.push(nd), fg=1;</pre>
61
           else
              if(nd.fi<Q.top().fi) Q.pop(), Q.push(nd);</pre>
64
              if(sqr(p.x[dim]-o[rt].x[dim])<Q.top().fi)</pre>
65
                   fg=1;
66
           if(~son[y] && fg) query(y,p,m,dep+1);
   }kdt;
70
    int n;
71
   int main()
72
73
       while(scanf("%d%d",&n,&k)!=EOF)
74
           for(int i=0;i<n;i++) for(int j=0;j<k;j++)</pre>
76
               scanf("%d",&(poi[i].x[j]));
           kdt.build(1,0,n-1,0);
77
           int t; scanf("%d",&t);
           stack<Point> ans;
           while(t--)
80
81
           {
              Point qry;
82
```

# 4.10 分治

### 4.10.1 CDQ

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
3
       严格大于的三维偏序
       无法处理重复的数字,但是注意"大于"的神秘排序方法
   const int N=500005;
10
   int n,c[N];
11
   struct node{
12
       int a,b,c,cnt;
   }o[N],t[N];
   bool cmp(node a,node b){
16
       if(a.a!=b.a) return a.a>b.a;
17
       else return a.c<b.c;</pre>
18
19
   inline int lowbit(int x){return x&-x;}
   int tr[N];
   void add(int x,int y){
23
       for(;x<=n;x+=lowbit(x)) tr[x]+=y;</pre>
24
25
   int sum(int x){
26
       int res=0;
       for(;x;x-=lowbit(x)) res+=tr[x];
       return res;
29
   }
30
31
   void cdq(int 1,int r){
32
       if(l==r) return;
       int m=(1+r)/2;
       cdq(1,m);
       cdq(m+1,r);
36
       int p=1,q=m+1,tot=1;
37
       while(p<=m&&q<=r){</pre>
38
          if(o[p].b>o[q].b) add(o[p].c,1),t[tot++]=o[p
39
               ++];
          else o[q].cnt+=sum(n)-sum(o[q].c),t[tot++]=o[q
       while(p<=m) add(o[p].c,1),t[tot++]=o[p++];</pre>
       while(q<=r) o[q].cnt+=sum(n)-sum(o[q].c),t[tot++]=</pre>
           o[q++];
       for(int i=1;i<=m;++i) add(o[i].c,-1);</pre>
       for(int i=1;i<=r;++i) o[i]=t[i];</pre>
```

```
46
47
   int main()
48
       scanf("%d",&n);
50
       for(int i=1;i<=n;++i) scanf("%d",&o[i].a);</pre>
51
       for(int i=1;i<=n;++i) scanf("%d",&o[i].b);</pre>
52
       for(int i=1;i<=n;++i) scanf("%d",&o[i].c),c[i]=o[i</pre>
            ].c;
       sort(c+1,c+1+n);
55
       for(int i=1;i<=n;++i) o[i].c=lower_bound(c+1,c+1+n</pre>
            ,o[i].c)-c;
       sort(o+1,o+1+n,cmp);
56
       cdq(1,n);
57
       int ans=0;
       for(int i=1;i<=n;++i) if(o[i].cnt>0) ans++;
       printf("%d",ans);
       return 0;
61
   }
62
```

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
3
       解决有等于的三维偏序
       严格小于等于的个数,可以解决重复问题,有离散化
7
   const int maxn=500005;
   int n,k;
   int cnt[maxn];//save the ans
   struct ss{
13
       int a,b,c,w,ans;
   }tmps[maxn],s[maxn];//struct
15
   bool cmp1(ss x,ss y){//sort1
16
       if(x.a==y.a){
^{17}
          if(x.b!=y.b) return x.b<y.b;</pre>
          else return x.c<y.c;</pre>
19
20
       else return x.a<y.a;</pre>
21
22
   bool cmp2(ss x,ss y){//sort2
23
24
       if(x.b!=y.b) return x.b<y.b;</pre>
       else return x.c<y.c;</pre>
26
27
   struct tree_array{//tree_array
28
       int tr[maxn+5],n;
29
       int lowbit(int x){return x&-x;}
       int ask(int x){int ans=0;for(;x;x-=lowbit(x))ans+=
           tr[x];return ans;}
       void add(int x,int y){for(;x<=n;x+=lowbit(x))tr[x</pre>
32
           ]+=y;}
   }t;
33
   void cdq(int 1,int r){
       if(l==r) return;
       int m=l+r>>1;
37
       cdq(1,m);
38
       cdq(m+1,r);
39
       sort(s+1,s+m+1,cmp2);
40
       sort(s+m+1,s+r+1,cmp2);//sort2
41
       int i=1,j=m+1;
42
       for(;j<=r;++j){</pre>
43
```

```
\label{eq:while} \begin{tabular}{ll} \begin{
                                                       dimension
                                                    t.add(s[i].c,s[i].w);//use the tree_array
                                                                    to save the ans
46
                                        }
                                       s[j].ans+=t.ask(s[j].c);//contribution
49
                          for(int j=1;j<i;++j)</pre>
                                       t.add(s[j].c,-s[j].w);//init the first half
51
52
53
              int main(){
54
                          scanf("%d%d",&n,&k);
55
                          for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
56
                                        scanf("%d%d%d",&tmps[i].a,&tmps[i].b,&tmps[i].
                          sort(tmps+1,tmps+1+n,cmp1);//sort1
                          int now=0,nn=0;
                          for(int i=1;i<=n;++i){</pre>
                                       now++:
                                        if(tmps[i].a!=tmps[i+1].a||tmps[i].b!=tmps[i
                                                       +11.b
                                        ||tmps[i].c!=tmps[i+1].c){
                                                    s[++nn]=tmps[i];
                                                    s[nn].w=now;
65
                                                     now=0;
66
                                        }//compress the same
67
                          t.n=maxn;//tree_array on the range
                          cdq(1,nn);
                          for(int i=1;i<=nn;++i)</pre>
71
                                        cnt[s[i].ans+s[i].w-1]+=s[i].w;//
                           for(int i=0;i<n;++i)</pre>
                                       printf("%d\n",cnt[i]);
75
                           return 0;
              }
```

#### 4.10.2 点分治

#### 4.10.3 dsu on tree

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long ll;
      统计每颗子树内的出现次数最多的数(们)的和
      复杂度 O(nlogn)
   int n,c[100005],cnt[100005],mx,son[100005],siz
       [100005], hson;
   ll ans[100005],sum;
11
   vector<int> e[100005];
12
13
   void dfs1(int now,int fa)
14
      son[now]=0,siz[now]=1;
16
      for(auto to:e[now])
          if(to==fa) continue;
         dfs1(to,now);
          siz[now]+=siz[to];
          if(siz[to]>siz[son[now]]) son[now]=to;
```

```
}
23
   }
24
   void cal(int now,int fa,int y)
27
       cnt[c[now]]+=y;
28
       if(cnt[c[now]]==mx) sum+=c[now];
29
       else if(cnt[c[now]]>mx) mx=cnt[c[now]],sum=c[now];
30
       for(auto to:e[now])
           if(to!=fa&&to!=hson) cal(to,now,y);
32
33
34
    void dfs2(int now,int fa,int keep)
35
36
       for(auto to:e[now])
37
           if(to==fa||to==son[now]) continue;
           dfs2(to,now,0);
40
       if(son[now]) dfs2(son[now],now,1);
       hson=son[now];
       cal(now,fa,1);
       hson=0;
       ans[now]=sum;
46
       if(!keep) cal(now,fa,-1),sum=0,mx=0;
47
48
49
   int main()
50
       scanf("%d",&n);
       for(int i=1;i<=n;i++) scanf("%d",c+i);</pre>
       for(int i=1,x,y;i<n;i++)</pre>
54
55
           scanf("%d%d",&x,&y);
           e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
57
       dfs1(1,1);
       dfs2(1,1,1);
       for(int i=1;i<=n;i++) printf("%lld ",ans[i]);</pre>
61
       return 0;
62
63
```

### 4.10.4 整体二分

#### 4.11 分块

#### 4.11.1 普通分块

```
#include <bits/stdc++.h>
   //luogu P3203
   using namespace std;
   const int N=500005;
   int n,m,tot;
   int a[N],cnt[N],pos[N];
   int id[N],from[N],to[N];
   int o,x,y;
   void modify(int i)
11
12
       if(i+a[i]>n)
13
14
          pos[i]=i;
15
          cnt[i]=0;
16
          return;
```

```
18
       if(id[i]==id[i+a[i]])
19
           pos[i]=pos[i+a[i]];
           cnt[i]=cnt[i+a[i]]+1;
22
23
       else
24
25
           pos[i]=i+a[i];
           cnt[i]=1;
28
29
30
    void ask(int x)
31
32
       int p=x,res=0;
       while(p!=pos[p])
           res+=cnt[p],
35
           p=pos[p];
36
       printf("%d\n",res+1);
37
   }
   int main()
       scanf("%d",&n);
42
       tot=(int)sqrt(n);
43
       for(int i=1;i<=tot;++i)</pre>
44
45
           from[i]=(i-1)*tot+1;
           to[i]=i*tot;
       if(to[tot]<n)</pre>
49
50
51
           tot++:
           from[tot]=to[tot-1];
           to[tot]=n;
       for(int i=1;i<=tot;++i)</pre>
55
56
           for(int j=from[i];j<=to[i];++j)</pre>
57
               id[j]=i;
58
59
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           scanf("%d",&a[i]);
        for(int i=n;i>=1;--i)
62
           modify(i);
       scanf("%d",&m);
       while(m--)
           scanf("%d",&o);
           if(o==2)
68
69
               scanf("%d%d",&x,&y);
70
               x++;
71
               a[x]=y;
               for(int i=x;i>=from[id[x]];--i)
                   modify(i);
75
           else if(o==1)
76
               scanf("%d",&x);
               X++;;
               ask(x);
           }
81
        }
82
```

#### 4.11.2 莫队

```
#include <bits/stdc++.h>
    //luogu P3203
    using namespace std;
    const int N=500005;
    int n,m,k,a[N];
    struct node
       int l,r,id,ans;
9
    }q[N];
10
    int cnt[N],ans[N];
11
    bool cmp(node a,node b)
14
       if(a.id==b.id)
15
16
           if(a.id%2==0) return a.r<b.r;</pre>
17
           else return a.r>b.r;
       else return a.id<b.id;</pre>
20
21
22
    int now=0;
23
    void del(int x)
^{24}
25
       now-=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
       cnt[a[x]]--;
27
       now+=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
28
29
    void add(int x)
30
31
       now-=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
32
       cnt[a[x]]++;
33
       now+=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
34
35
36
    int main()
37
38
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&k);
       int sz=sqrt(m);
40
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
41
           scanf("%d",&a[i]);
42
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
43
           scanf("%d%d",&q[i].1,&q[i].r),q[i].ans=i;
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
           q[i].id=(q[i].l+sz-1)/sz;
       sort(q+1,q+1+m,cmp);
47
       int L,R;
48
       L=R=q[1].1;
49
       R--:
50
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
51
           while(L<q[i].1) del(L++);</pre>
53
           while(L>q[i].1) add(--L);
54
           while(R>q[i].r) del(R--);
55
           while(R<q[i].r) add(++R);</pre>
           ans[q[i].ans]=now;
57
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
```

```
printf("%d\n",ans[i]);
return 0;
}
```

### 4.12 线性基

```
2
       bool have(int x) 返回线性基中的数字能否表示数字x
      void ins(int x) 插入数字x
       int mn() 返回能表示的最小值
       int mx() 返回能表示的最大值
       void bug() 输出p数组
       int kth(int k) 返回能表示的所有值当中排名第k的
9
10
   struct LB{
       int p[100],N,tmp[100];
       bool flag;
       LB(){memset(p,0,sizeof(p));memset(tmp,0,sizeof(tmp
           ));flag=0;N=62;}
       void ins(int x){
15
          for(int i=N;i>=0;--i){
             if(x&(1LL<<i)){
                 if(!p[i]) {p[i]=x;return;sz++;}
                 else x^=p[i];
             }
20
21
          flag=1;
22
       int mx(){
          int ans=0;
          for(int i=N;i>=0;--i){
             if((ans^p[i])>ans) ans^=p[i];
          return ans;
       int mn(){
31
          if(flag) return 0;
32
          for(int i=0;i<=N;++i)</pre>
33
             if(p[i]) return p[i];
34
35
       bool have(int x){
          for(int i=N;i>=0;--i){
              if(x&(1LL<<i)){
                 if(!p[i]) return 0;
                 else x^=p[i];
             }
          }
          return 1;
       int kth(int k){
45
          int res=0,cnt=0;
46
          k-=flag;
47
          if(!k) return 0;
          for(int i=0;i<=N;++i){</pre>
             for(int j=i-1;j>=0;--j){
                 if(p[i]&(1LL<<j)) p[i]^=p[j];</pre>
             if(p[i]) tmp[cnt++]=p[i];
          if(k>=(1LL<<cnt)) return -1;//can't find</pre>
          for(int i=0;i<cnt;++i)</pre>
             if(k&(1LL<<i)) res^=tmp[i];</pre>
```

### 4.13 珂朵莉树

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define int long long //be careful
   //CF896C
3
   using namespace std;
4
5
6
       珂朵莉树的左右split顺序很重要,并且set集合一开始不要为
           空,否则会RE
   const int N=1000005;
   int qpow(int a,int b,int mod)
^{12}
13
       int res=1,tmp=a%mod;
       while(b)
15
16
          if(b&1) res=res*tmp%mod;
17
          tmp=tmp*tmp%mod;
18
          b>>=1;
       return res;
21
22
   struct node
^{24}
25
       int l,r;
       mutable int v;
       node(int L,int R=-1,int V=0):1(L),r(R),v(V){}
28
       bool operator < (const node& o)const{return 1<0.1</pre>
29
30
   set<node> s;
   typedef set<node>::iterator it;
33
   it split(int pos)
34
35
       it i=s.lower_bound(node(pos));
       if(i!=s.end()&&i->l==pos) return i;
       --i;
       int L=i->1,R=i->r,V=i->v;
       s.erase(i);
40
       s.insert(node(L,pos-1,V));
41
       return s.insert(node(pos,R,V)).first;
42
43
44
   void assign(int l,int r,int val)
46
       it ir=split(r+1),il=split(l);
47
       s.erase(il,ir);
48
       s.insert(node(1,r,val));
49
50
   void add(int l,int r,int val)
```

```
53
        it ir=split(r+1),il=split(l);
54
        for(;il!=ir;il++)
55
            il->v+=val;
    }
57
58
    int rk(int l,int r,int k)
59
60
61
        vector<pair<int,int>> v;
        it ir=split(r+1),il=split(1);
        for(;il!=ir;il++)
63
            v.emplace back(il->v,il->r-il->l+1);
64
        sort(v.begin(),v.end());
65
        for(int i=0;i<v.size();++i)</pre>
66
67
            k-=v[i].second;
            if(k<=0) return v[i].first;</pre>
70
        return -1; //can't find
71
    }
72
    int sum(int 1,int r,int ex,int mod)
74
75
        it ir=split(r+1),il=split(l);
 76
        int res=0;
77
        for(;il!=ir;il++)
78
            res=(res+qpow(il->v,ex,mod)*(il->r-il->l+1)%
79
                mod)%mod;
 80
        return res;
    }
    inline int read(){
83
        char ch=getchar();int s=0,w=1;
84
        while(ch<48||ch>57){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
        while(ch>=48\&ch<=57){s=(s<<1)+(s<<3)+ch-48;ch=
 86
             getchar();}
        return s*w;
87
88
    inline void write(int x){
89
        if(x<0)putchar('-'),x=-x;</pre>
90
        if(x>9)write(x/10);
91
        putchar(x%10+48);
92
    //Fast I/O
95
    int n,m,seed,vmax,a[N];
    int rnd()
97
        int ret=seed;
        seed=(seed*7+13)%1000000007;
        return ret;
101
    }
102
103
    signed main()
104
105
        n=read(),m=read(),seed=read(),vmax=read();
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
107
108
            a[i]=(rnd()%vmax)+1;
109
            s.insert(node(i,i,a[i]));
110
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
112
113
            int op=(rnd()%4)+1;
114
            int l=(rnd()%n)+1;
115
```

```
int r=(rnd()%n)+1;
116
            if(1>r) swap(1,r);
117
            int x,y;
118
            if(op==3) x=(rnd()\%(r-1+1))+1;
119
            else x=(rnd()%vmax)+1;
120
            if(op==4) y=(rnd()%vmax)+1;
121
            switch(op)
122
123
                case 1:
                    add(1,r,x);break;
125
                case 2:
126
                    assign(l,r,x);break;
127
                case 3:
128
                   write(rk(1,r,x)),puts("");break;
129
                case 4:
130
                   write(sum(1,r,x,y)),puts("");break;
131
            }
132
133
134
        return 0;
135
136
```

### 4.14 跳舞链

# 5 动态规划

#### 5.1 SOS

- 5.2 动态 DP
- 5.3 插头 DP
- 6 数学
- 6.1 三分

```
//答案都取r 浮点数可以取(1+r)/2
   //浮点数极小值
3
   while(l+eps<r)</pre>
4
       double lm=(l+r)/2, rm=(lm+r)/2;
5
       if(judge(lm)>judge(rm)) l=lm;
6
       else r=rm;
7
   }
   //整数极小值
10
   while(l+1<r)</pre>
11
12
       int lm=(l+r)>>1,rm=(lm+r)>>1;
13
       if(judge(lm)>judge(rm)) l=lm;
15
       else r=rm;
```

```
17
    //浮点数极大值
   while(l+eps<r)</pre>
20
       double lm=(l+r)/2, rm=(lm+r)/2;
21
       if(judge(lm)>judge(rm)) r=rm;
22
       else l=lm;
23
   }
26
    //整数极大值
   while(l+1<r)</pre>
27
28
   {
       int lm=(l+r)>>1,rm=(lm+r)>>1;
29
       if(judge(lm)>judge(rm)) r=rm;
       else l=lm;
31
   }
```

- 6.2 矩阵类
- 6.3 质数筛
- 6.3.1 埃筛
- 6.3.2 线筛
- 6.4 质数判定
- 6.4.1 Miller Rabin

```
0 < x < p, p \quad x^2 \equiv 1 \pmod{p} \Leftrightarrow x = 1 \ x = p - 10 < a < p, p \quad \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}
```

判错概率不超过  $4^{-S}(S)$  ,时间复杂度 OS\*logn

```
//HDU2138多组输入判断n个数中几个是质数
   #include <cstdio>
   #include <cstdlib>
   #include <ctime>
   #include <random>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   inline ll qpow(ll a, ll b, ll P)\{ //a^b\%P \}
      ll ans=1;
10
      for(; b; b>>=1,a=a*a%P)
         if(b&1) ans=ans*a%P;
   return ans;}
13
14
   inline bool MR(int tc, ll n){ //用随机测试数据tc测n, 返
15
       回n是质数?1:0
      ll u=n-1, t=0;
16
      while(!(u&1)) ++t, u>>=1; //把n-1表示为u*2^t, 循环
          到u为奇数为止
      11 x=qpow(tc,u,n);
18
      if(x==1) return 1;
19
      for(int i=1; i<=t; ++i,x=x*x%n)</pre>
20
         if(x!=n-1&&x!=1&&x*x%n==1) return 0;
21
      return x==1;
22
   }
   mt19937_64 rnd(time(0)); //c++11的std的魔法, 下文可用
       rnd()生成[0,2^64)
   inline bool isPrime(ll n, int S=10){ //对n测试S次, 返
       回n是质数?1:0
      if(n==2) return 1;
```

```
if(n<2 || !(n&1)) return 0;
29
   // srand(time(0));
30
       while(S--)
   // if(!MR((11)rand()*rand()*rand()%(n-1)+1,n))
          if(!MR(rnd()%(n-1)+1,n)) return 0;
33
       return 1;
34
35
   inline void solve(int N){
       int cnt=0;
       while(N--){
39
          11 n; scanf("%11d",&n);
40
          if(isPrime(n)) ++cnt;
41
42
       printf("%d\n",cnt);
43
44
45
   int main(int argc, char** argv){
46
       int _; while(~scanf("%d",&_))
47
          solve(_);
48
       return 0;
49
```

## 6.5 质因数分解

#### 6.5.1 Pollard-Rho

Pollard 设计的求大数因子方法,因为随机找的数会形成环形,因此常称为  $\rho$  算法大致原理是随机找几个数求差,让差与大数 N 求 gcd ,据说复杂度约  $O(N^{1/4})$  随机找数的方法见 rho 函数。若要求质因子,一般需要用一下 MillerRabin 判素数

```
//洛谷P4718求最大质因子
   #include <cstdio>
   #include <cstdlib>
   #include <ctime>
   #include <random>
   #include <algorithm>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   typedef unsigned long long ull;
   typedef long double lb;
   11 m, ans; //对每个m, 将其最大质因子存进ans
   mt19937_64 rnd(time(0)); //c++11的std的魔法,下文可用
       rnd()生成[0,2^64)
15
   11 read(){
16
      ll k=0; int f=1;
17
      char c=getchar();
      while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
      while(isdigit(c)) k= k*10 + c-48, c=getchar();
20
      return k*f;
21
   }
22
   inline 11 Abs(11 x){ return x<0 ? -x : x;} //取绝对值
   inline ll qmul(ull x, ull y, ll p){ //0(1)x*y\%p
      return (x*y - (ull)((lb)x/p*y)*p + p)%p;
27
   }
28
   inline 11 qpow(11 x, 11 y, 11 p){ //x^yp
      ll res=1;
```

```
for(; y; y>>=1, x=qmul(x,x,p))
32
         if(y&1) res=qmul(res,x,p);
33
      return res;
34
   }
   inline bool MR(int tc, ll p){ //miller rabin判质数,用
37
       tc检测p是不是质数
      if(qpow(tc,p-1,p)!=1) return 0; //费马小定理
38
      11 y=p-1, z;
      while(!(y&1)){ //二次探测
         y>>=1;
         z=qpow(tc,y,p);
42
         if(z!=1 && z!=p-1) return 0;
43
         if(z==p-1) return 1;
44
45
      return 1;
   }
48
   inline bool isPrime(ll x){ //用5个小质数做MR测试,返回n
       是质数?1:0
      if(x<2) return 0;</pre>
50
      if(x==2 || x==3 || x==5 || x==7 || x==43) return
      return MR(2,x) && MR(3,x) && MR(5,x) && MR(7,x) &&
           MR(43,x);
   }
53
54
   inline 11 rho(11 p){ //玄学求出p的非平凡因子
      11 x,y,s,c; //s用来存 (y-x) 的乘积
      for(;;){ //求出一个因子来
         y=x=rnd()%p;
         c=rnd()%p;
59
         s=1;
60
         int i=0, I=1;
61
         while(++i){ //开始玄学倍增生成
            x=(qmul(x,x,p)+c)%p; //以平方再+c的方式生成下
            s=qmul(s,Abs(y-x),p); //将每一次的(y-x) 都累
64
                乘起来
            if(x==y | | !s) break; //换下一组, 当s=0时, 继
                续下去是没意义的
            if(!(i%127) || i==I){ //每127次求一次gcd, 以
                及按j倍增的求gcd
                11 g=__gcd(s,p);
                if(g>1) return g;
                if(i==I) y=x, I<<=1; //维护倍增正确性,并
                    判环
            }
         }
      }
73
74
   inline void PR(11 p){ //找p的最大质因子, 存进全局变量
      if(p<=ans) return ; //最优性剪枝
76
      if(isPrime(p)) return ans=p, void();
      ll pi=rho(p); //玄学求出任一因子p_i
      while(p%pi==0) p/=pi;
79
      return PR(pi), PR(p); //向下分治
80
   }
81
82
   int main(){
      int n=read();
      for(int i=0; i<n; ++i){</pre>
85
         ans=1;
86
```

```
PR( m=read() );
if(ans==m) puts("Prime");
else printf("%1ld\n",ans);
}
return 0;
}
```

#### 6.6 逆元

#### 6.6.1 EX-GCD 求逆元

a P 互质是 a 在模 P 时有乘法逆元的充要条件用扩展欧几里得算法解出的 ax + by = 1 的解 x 即为 a 在模 P 时的乘法逆元顺带一提,有乘法逆元时,根据欧拉定理,逆元一定为  $a^{\phi(P)-1} \mod P$ 

```
//洛谷P1082
   #include <bits/stdc++.h>
   typedef long long 11;
   11 a,P,x,y;
   inline 11 exgcd(11 a, 11 b, 11 &x, 11 &y){
      if(!b) return x=1, y=0, a;
      11 g=exgcd(b, a%b, x, y);
      11 z=x; x=y; y=z-a/b*y;
10
      return g;
11
12
   inline ll exinv(int a,int P){ //用exgcd求a模P的逆元,
       无解时返回-1
      11 x,y;
14
      if(exgcd(a,P,x,y)!=1) return -1;
15
      else return (x%P+P)%P;
16
   }
17
   int main(){
      scanf("%11d%11d",&a,&P);
      printf("%lld",exinv(a,P));
      return 0;
   }
23
```

- 6.6.2 线性筛逆元
- 6.6.3 阶乘逆元
- 6.7 欧拉函数
- 6.7.1 欧拉线筛
- 6.7.2 求单个数的欧拉函数
- 6.7.3 欧拉降幂

费马小定理: p 为质数时,

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

欧拉定理: a,p 互质时,

$$a^{\phi(p)} \equiv 1 \pmod{p}$$

扩展欧拉定理: a, p **不互质时**,

$$a^{b} \equiv \begin{cases} a^{b \mod \phi(p) + \phi(p)} & b \ge \phi(p) \\ a^{b} & 0 \le b < \phi(p) \end{cases} \pmod{p}$$

```
//SP10050:用扩展欧拉定理求乘方塔a^a^a……(b个a)的后九位
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   struct ST{
6
      int v;
      bool ge; //大于等于模数与否
      ST(int v=0,bool g=0): v(v), ge(g) {}
   };
11
   ST qpow(11 a,11 b,int p){ //快速幂过程中取模过p iff 返
12
       回值.ge==1
      ll ans=111;
13
      bool ge=0;
14
      while(b){
         if(b&1)
16
17
            ge |= ans>=p,
18
            ans%=p;
19
         b>>=1;
20
         if(!b) break; //防止被没有乘到的a更新ge
         a*=a;
         ge |= a>=p, //注意ans*取余后的a可能更新不了ge, 在
             这也要更新
         a%=p;
24
      }
25
      return ST(ans,ge);
26
28
   map<int,int>eu;
29
   ll euler(ll n){ //欧拉函数值
30
      if(eu[n]) return eu[n];
31
      11 n0=n, ans=n, ed=sqrt(n);
32
      for(int i=2; i<=ed; ++i)</pre>
         if(n%i==0){
            ans-=ans/i;
            while(n%i==0) n/=i;
36
37
      if(n>1) ans-=ans/n;
38
      return eu[n0]=ans;
39
   }
41
42
   ST tower(ll a, ll b, int p){ //计算b层a取余p的值
      if(p==1) return ST(0,1); //特判取模1的特殊情况
43
      if(a==1) return ST(1,0); //特判不取模1但底为1的特殊
44
      int phip=euler(p);
      ST ans=tower(a,b-1,phip); //递归计算取余phip后的指
      if(ans.ge) ans.v+=phip; //扩展欧拉定理
      return qpow(a, ans.v, p);
49
   }
51
   void solve(){
      11 a,b; scanf("%11d%11d",&a,&b);
53
      if(b==0) return printf("%d\n",1), void(0);
54
      else if(a==0) return printf("%d\n", b%2? 0: 1),
          void(0);
      ST ans=tower(a,b,1000000000);
      if(ans.ge) printf("...%09d\n",ans.v);
      else printf("%d\n",ans.v);
```

- 6.7.4 一般积性函数求法
- 6.8 EX-GCD
- 6.9 同余方程组
- 6.9.1 CRT

#### 6.9.2 EXCRT

求解  $x \mod m_i = a_i$  方程组,其中  $m_i$  不一定为质数和 CRT 本身没啥关系,是用数学归纳法求解齐次同余方程组的

```
#include <bits/stdc++.h>
   typedef long long 11;
   const int MN = 3e5 + 5;
   11 a[MN],m[MN];
6
   inline 11 exgcd(11 a, 11 b, 11 &x, 11 &y){
       if(!b) return x=1, y=0, a;
       11 g=exgcd(b, a%b, x, y);
       11 z=x; x=y; y=z-a/b*y;
11
12
   11 smul(11 a,11 b,11 p){ //记得传参时先给ab取余一发p
14
       11 ans=0;
15
       for(;b;b>>=1){
16
          if(b&1) ans= (ans+a)%p;
17
          a= (a<<1)%p;}
18
   return ans;}
19
20
   //11 qmul(11 a,11 b,11 p){ //玄学高精度乘法,备用,可能
21
        可以代替上一个
   // a%=p, b%=p;
   // 11 t=(long double)a*b/p;
   // ll ans=a*b-t*p;
   //return ans<0? ans+p: ans;}</pre>
25
26
   ll excrt(int n){ //解[0,n)
27
       11 X, Y, M=m[0], ans=a[0];
28
       for(int i=1; i<n; ++i){</pre>
          11 A=M, B=m[i];
30
          11 c=(a[i]-ans%B+B)%B; //新同余方程的右部
31
          11 g=exgcd(A,B,X,Y);
32
          if(c%g!=0) return -1;
33
          X=smul(X,c/g,B/g);
34
          ans+=X*M;
          M*=B/g;
          ans=(ans%M+M)%M;}
   return (ans%M+M)%M;}
38
   int main(){
40
       int n; scanf("%d",&n);
41
       for(int i=0; i<n; ++i) scanf("%11d%11d",m+i,a+i);</pre>
42
```

求解x^2 % P = n, 当P为奇质数时, 可用类似虚数平方的方法求

### 6.10 N 次剩余

### 6.10.1 模奇质数的 2 次剩余

```
类似实数域一元二次方程,答案可能为两不同解,两相同解或无实
       数解,详见solve()
4
   //洛谷P5491求二次剩余
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   int P; //模数, 为了避免传参而放在全局变量
10
11
   inline 11 qpow(11 a,int b){ //a^b%P
12
      ll ans=1;
13
      for(; b; b>>=1,a=a*a%P)
         if(b&1) ans=ans*a%P;
   return ans;}
16
17
   11 t,tt; //tt为t的平方。注意!!! 复数类中每次乘法都要用
       到tt!!!
   struct CP{ //求解二次剩余专用的魔改复数类
      11 x,y;
      CP(11 x=0,11 y=0):x(x),y(y){}
21
      CP operator*=(const CP&r){ //乘以r, 模数P为全局变量
         return *this = CP((x*r.x\%P+y*r.y\%P*tt\%P)\%P,(y*
23
             r.x%P+x*r.y%P)%P);
24
      CP qpow(int n){ //n次幂,模数P为全局变量
         CP rt = CP(1,0);
         for(; n; n>>=1){
27
            if(n&1) rt *= *this;
28
            *this *= *this;
29
30
         return *this = rt;
31
   };
33
34
   int cipolla(int n){ //求x*x%P=n的一个解, P是奇质数, 无
35
       解时return-1
      if(n==0) return 0;
36
      if(qpow(n,(P-1)>>1)==P-1) return -1; //无解
      srand(time(0)); //初始化随机数种子
      for(;;){ //随机找到一个满足break条件的t即可
39
         t=rand()%P;
40
         tt=(t*t%P-n+P)%P;
41
         if(qpow(tt,(P-1)>>1)==P-1) break;
42
43
      CP rt=CP(t,1).qpow((P+1)>>1);
      return rt.x;
45
   }
46
47
   inline void solve(){
      int n; scanf("%d%d",&n,&P); //注意P是全局变量, 之后
49
          就不传参了
      int ans=cipolla(n);
```

```
int ans2=(P-ans)%P; //此处取模纯粹是为了避免ans为0时
51
           ans2为P
       if(ans==-1) return puts("Hola!"), void();
       if(ans2<ans) swap(ans,ans2);</pre>
       if(ans!=ans2) printf("%d %d\n",ans,ans2);
54
       else printf("%d\n",ans);
55
   }
56
57
   int main(int argc, char** argv){
       int _; scanf("%d",&_); while(_--)
60
          solve();
       return 0;
61
62
   }
```

- 6.10.2 N 次剩余
- 6.11 数论分块
- 6.12 高斯消元
- 6.12.1 普通消元
- 6.12.2 异或方程组消元
- 6.13 莫比乌斯反演
- 6.13.1 莫比乌斯函数
- 6.13.2 杜教筛
- 6.13.3 洲阁筛
- 6.13.4 min25 筛

### 6.14 BSGS

求解  $a^x \mod p = b$  : 当**模数** p **是质数**时可直接使用  $baby_s tep_g iant_s tep$  , 设 p 的正平方根为 s , BSGS 的原理是将 a 的 p 次幂分块成 s 个,

预处理好大约  $s+1 \uparrow b*a^i (i \in [0,s])$  ,再用遍历各分块,查找是否存在  $a^{s*i}$  等于预处理的  $b*a^i$  ; 当**模数** p **不是质数**时,在 EXBSGS 先约分 b,p 到 a,p 互质,再调用 BSGS。

```
//洛谷P4195
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   inline 11 exgcd(11 a, 11 b, 11 &x, 11 &y){
       if(!b) return x=1, y=0, a;
       11 g=exgcd(b, a%b, x, y);
      11 z=x; x=y; y=z-a/b*y;
   return g;}
10
   inline ll exinv(int a,int P){ //用exgcd求a模P的逆元,
       无解时返回-1
       11 x,y;
13
       if(exgcd(a,P,x,y)!=1) return -1;
14
       else return (x%P+P)%P;
15
   }
16
17
   inline 11 qpow(11 a,int b,int P){ //a^b%P
18
       ll ans=1;
19
       for(;b;b>>=1,a=a*a%P)
20
          if(b&1) ans=ans*a%P;
21
   return ans;}
```

```
int bsgs(int a, int b, int p){ //a^x=b%p的最小非负x,
       无解时返回-1
       unordered_map<int,int>hsh;
       a%=p, b%=p;
       int s=sqrt(p)+1, bai=b;
       for(int i=0; i<s; ++i) hsh[bai]=i, bai=ll(bai)*a%p</pre>
       int as=qpow(a,s,p);
29
       if(as==0) return b==0? 1: -1;
       int asi=1;
31
       for(int i=0; i<=s; ++i){</pre>
32
          int t=hsh.find(asi)==hsh.end()? -1 : hsh[asi];
33
          if(t>=0&&s*i>=t) return s*i-t;
34
          asi=ll(asi)*as%p;
35
36
       return -1;
   }
39
   int exbsgs(int a, int b, int p){ //a^x=b%p的最小非负x
40
        ,无解时返回-1
       a%=p, b%=p;
41
       if(b==1) return 0;
       int k=1, cnt=0, d;
       while((d=__gcd(a,p))!=1){
          if(b%d) return -1;
45
          p/=d, b/=d, k=11(a)/d*k%p, ++cnt;
46
          if(b==k) return cnt;
47
48
       int ans=bsgs(a,ll(b)*exinv(k,p)%p,p);
       if(ans>=0) ans+=cnt;
       return ans;
   }
52
53
   inline int solve(){ //模板题中以全0为输入结尾
54
55
       int a,b,p;
       cin>>a>>p>>b;
       if(!a && !b && !p) return 0;
57
       int x=exbsgs(a,b,p);
58
       if(x==-1) cout<<"No Solution\n";</pre>
59
       else cout<<x<<'\n';</pre>
60
       return 1;
61
   }
62
   int main(int argc, char** argv){
       ios::sync with stdio(0);
65
       while(solve());
66
       return 0;
67
   }
```

### 6.15 FFT

#### 6.16 FFT

```
2 大致原理: O(NlogN)地将一个N次多项式系数表达式转化成关于(1的N次复数根)的N个点值
3 对两个多项式的点值做乘法,得到新的点值表达式,再O(NlogN)地转回系数表达式
4 利用R数组和"蝴蝶定理"可以将递归FFT过程转为循环过程,优化复杂度的常数
5 写得很乱,欢迎有空的同学来更新个好看点的
```

```
//洛谷P3803裸的多项式乘积
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   typedef double db;
   const int MN = 3e6 + 5;
13
   const db pi = acos(-1);
14
   struct CP{
16
17
       db x,y; //实部, 虚部
       CP (db x=0, db y=0): x(x), y(y) {}
18
       CP operator+(CP &t){ return CP(x+t.x, y+t.y); }
19
       CP operator-(CP &t){ return CP(x-t.x, y-t.y); }
20
       CP operator*(CP &t){ return CP(x*t.x - y*t.y, x*t.
21
           y + y*t.x); }
   }a[MN],b[MN];
22
23
   int read(){
24
       int k=0, f=1;
25
       char c=getchar();
26
       while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
       while(isdigit(c)) k= k*10 + c-48 , c=getchar();
28
       return k*f;
29
30
   void write(int x){
31
       if(x<0){ putchar('-'); x=~(x-1); }</pre>
       int s[20],top=0;
       while(x){ s[++top]=x%10; x/=10; }
       if(!top) s[++top]=0;
35
       while(top) putchar(s[top--]+'0');
36
37
   int N,M,n,ln; //左多项式次数,右多项式次数,fft次数及其
   int R[MN]; //01串逆转后对应的下标
40
   inline void calR(){ //通过NM初始化以上数据
41
       n=1;
42
       while(n<=N+M) n<<=1, ++ln;</pre>
43
       for(int i=1; i<n; ++i) R[i] = (R[i>>1] >>1) | ((i
44
           &1)<< ln-1);
   inline void init(){
46
       N=read(); M=read();
47
       for(int i=0; i<=N; ++i) a[i].x=read();</pre>
48
       for(int i=0; i<=M; ++i) b[i].x=read();</pre>
49
       calR();
51
   void fft(CP c[], int f=1){ //f取-1时是逆变换
52
       for(int i=0; i<n; ++i) if(i<R[i]) swap(c[i], c[R[i</pre>
53
           11);
       for(int j=1; j<n; j<<=1){</pre>
54
          CP wn(cos(pi/j), f*sin(pi/j));
          for(int k=0; k< n; k+=(j<<1)){}
              CP t(1, 0);
              for(int l=0; l<j; ++l){</pre>
                 CP cl=c[k+1], cr=t*c[j+k+1];
                 c[k+l]=cl+cr;
60
                 c[j+k+1]=cl-cr;
                 t=t*wn;
62
63
64
          }
65
       }
```

```
int main(int argc, char** argv) {
    // ios::sync_with_stdio(0);
    init();
    fft(a), fft(b);
    for(int i=0; i<=n; ++i) a[i]=a[i]*b[i];
    fft(a,-1);
    for(int i=0; i<=N+M; ++i) write(int(a[i].x/n + 0.5)), putchar(' ');
    return 0;
}</pre>
```

#### 6.17 DFT 次数优化 FFT

```
/*
   大致原理: O(NlogN)地将一个N次多项式系数表达式转化成关于(1
      的N次复数根)的N个点值
   对两个多项式的点值做乘法,得到新的点值表达式,再O(NlogN)
      地转回系数表达式
   利用R数组和"蝴蝶定理"可以将递归FFT过程转为循环过程,优化
      复杂度的常数
   写得很乱,欢迎有空的同学来更新个好看点的
   //洛谷P3803裸的多项式乘积,利用了(a+bi)^2 = (a^2-b^2) +
       2abi减少变换次数
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   typedef double db;
   const int MN = 3e6 + 5;
13
   const db pi = acos(-1);
14
15
   struct CP{
16
      db x,y; //实部, 虚部
      CP (db x=0, db y=0): x(x), y(y) {}
      CP operator+(CP &t){ return CP(x+t.x, y+t.y); }
      CP operator-(CP &t){ return CP(x-t.x, y-t.y); }
20
      CP operator*(CP &t){ return CP(x*t.x - y*t.y, x*t.
         y + y*t.x); }
   }a[MN];
22
   int read(){
      int k=0, f=1;
      char c=getchar();
26
      while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
      while(isdigit(c)) k= k*10 + c-48 , c=getchar();
      return k*f;
   void write(int x){
31
      if(x<0){ putchar('-'); x=~(x-1); }</pre>
32
      int s[20],top=0;
33
      while(x){ s[++top]=x%10; x/=10; }
34
      if(!top) s[++top]=0;
      while(top) putchar(s[top--]+'0');
37
   int N,M,n,ln; //左多项式次数,右多项式次数,fft次数及其
      位数
   int R[MN]; //01串逆转后对应的下标
   inline void calR(){ //通过NM初始化以上数据
      n=1;
```

```
while(n<=N+M) n<<=1, ++ln;</pre>
43
       for(int i=1; i<n; ++i) R[i] = (R[i>>1] >>1) | ((i
44
            &1)<< ln-1);
   inline void init(){
46
       N=read(); M=read();
47
       for(int i=0; i<=N; ++i) a[i].x=read();</pre>
48
       for(int i=0; i<=M; ++i) a[i].y=read();</pre>
49
       calR();
51
   void fft(CP c[], int f=1){ //f取-1时是逆变换
52
       for(int i=0; i<n; ++i) if(i<R[i]) swap(c[i], c[R[i</pre>
53
            ]]);
       for(int j=1; j<n; j<<=1){</pre>
54
           CP wn(cos(pi/j), f*sin(pi/j));
55
           for(int k=0; k<n; k+=(j<<1)){</pre>
              CP t(1, 0);
              for(int 1=0; 1<j; ++1){
                  CP cl=c[k+1], cr=t*c[j+k+1];
                  c[k+1]=cl+cr;
                  c[j+k+1]=cl-cr;
                  t=t*wn;
              }
63
           }
64
       }
65
66
    int main(int argc, char** argv) {
    // ios::sync_with_stdio(0);
       init();
       fft(a);//, fft(b);
       for(int i=0; i<=n; ++i) a[i]=a[i]*a[i];</pre>
72
       fft(a,-1);
       for(int i=0; i<=N+M; ++i) write(int(a[i].y/n/2 +</pre>
            0.5)), putchar(' ');
75
       return 0;
```

#### 6.18 FWT

#### 6.19 NTT

#### 6.20 NTT

```
2 大致原理: 令P=998244353, g=3, g的n次幂模P可得到P种值, 称 g为模P的原根

O(NlogN)地将一个N次多项式系数表达式转化成关于模P的原根的g 的次幂的N个点值

对两个多项式的点值做乘法,得到新的点值表达式,再O(NlogN) 地转回系数表达式
利用R数组和"蝴蝶定理"可以将递归NTT过程转为循环过程,优化复杂度的常数
写得很乱,欢迎有空的同学来更新个好看点的顺带一提求逆和分治里用的是细节不同的另外两种实现的NTT,不过也都很乱

*/
//洛谷P3803裸的多项式乘积,在大数据下的表现可能反而不如 FFT

finclude <bits/stdc++.h>
```

```
using namespace std;
11
   typedef long long 11;
12
   const int MN = 3e6 + 5;
   const int P = 998244353;
15
16
   int qpow(ll a,int b){
17
       ll ans=1;
18
       for(;b;b>>=1){
          if(b&1)
20
21
              ans=ans*a%P;
          a=a*a%P;}
22
   return ans;}
23
24
   int read(){
25
       int k=0, f=1;
       char c=getchar();
       while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
28
       while(isdigit(c)) k= k*10 + c-48 , c=getchar();
29
       return k*f;
30
   }
31
   void write(int x){
       if(x<0){ putchar('-'); x=~(x-1); }</pre>
33
       int s[20],top=0;
34
       while(x){ s[++top]=x%10; x/=10; }
35
       if(!top) s[++top]=0;
36
       while(top) putchar(s[top--]+'0');
37
   }
   int a[MN],b[MN],c[MN];
   int N,M,n,ln; //左多项式次数,右多项式次数,fft次数及其
        位数
   int R[MN]; //01串逆转后对应的下标
   inline void calR(){ //通过NM初始化以上数据
43
       n=1;
       while(n<=N+M) n<<=1, ++ln;</pre>
45
       for(int i=1; i<n; ++i) R[i] = (R[i>>1] >>1) | ((i
46
           &1)<< ln-1);
47
   inline void init(){
48
       N=read(); M=read();
49
       for(int i=0; i<=N; ++i) a[i]=read();</pre>
       for(int i=0; i<=M; ++i) b[i]=read();</pre>
       calR();
52
   }
53
   void ntt(int c[], int f=1){ //f取-1时是逆变换
54
       for(int i=0; i<n; ++i) if(i<R[i]) swap(c[i], c[R[i</pre>
           ]]);
       for(int j=1; j<n; j<<=1){</pre>
          int j2=j<<1;</pre>
57
          int rt=qpow(3,(P-1)/j2);
58
          if(f==-1) rt=qpow(rt, P-2); //逆变换时除以rt, 即
59
               乘以rt逆元
          for(int k=0; k<n; k+=j2){</pre>
              int t=1;
              for(int l=0; l<j; ++l){
                 int tl=c[k+1], tr=ll(t)*c[j+k+1]%P;
63
                 c[k+1]=(t1+tr)%P;
                 c[j+k+1]=((t1-tr)%P+P)%P;
                 t=11(t)*rt%P;
              }
          }
69
   }
70
```

```
71
    int main(int argc, char** argv) {
72
    // ios::sync_with_stdio(0);
73
       init();
       ntt(a), ntt(b);
75
       for(int i=0; i<=n; ++i) c[i]=ll(a[i])*b[i]%P;</pre>
76
       ntt(c,-1);
77
       11 \text{ mi=qpow(n,P-2)};
       for(int i=0; i<=N+M; ++i) write((c[i]*mi)%P),</pre>
            putchar(' ');
       return 0;
80
81
```

### 6.21 NTT 分治求卷积

11

17

18

19

20

25

30

31

32

35

36

37

38

40

41

42

43

44

```
//大致原理是cdq分治套NTT求f i = f和g的前i项卷积
   //洛谷P4721求f_i = \sigma_{j=1]^i f_{i-j} * g_j
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   const int P = 998244353;
   const int G = 3;
   const int MN = 2e5 + 5;
   inline int read(){
       int k=0, f=1;
12
       char c=getchar();
13
       while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
       while(isdigit(c)) k=k*10+c-48, c=getchar();
       return k*f;}
16
   int qpow(ll a, int b){
       ll ans=111;
       for(;b;b>>=1){
          if(b&1)
             ans=ans*a%P;
          a=a*a%P;}
23
       return ans;}
^{24}
   inline int inv(ll value){ return qpow(value, P-2); }
   namespace NTT{
       int R[MN]; //01串逆转后对应的下标
       void calcR(int len){ //计算len次多项式的R数组
          int loglen = R[0] = 0;
          while(1<<loglen < len) ++loglen;</pre>
          for(int i=1; i<len; ++i) R[i] = (R[i>>1] >>1)
              | ((i&1)<< loglen-1);
       void ntt(int *a, int n, int f=1){ //f取-1时是逆变换
          for(int i=0; i<n; ++i) if(R[i] < i) swap(a[i],</pre>
              a[R[i]]);
          int baseW = qpow(G, (P-1) / n);
          if(f==-1) baseW = inv(baseW);
          for(int len = 2; len <= n; len <<= 1){</pre>
             int mid = len >>1;
             int wn = qpow(baseW, n / len);
             for(int *pos = a; pos != a+n; pos += len){
                 int w = 1;
                 for(int i=0; i<mid; ++i) {</pre>
                    int x = pos[i], y = (ll)pos[mid + i]
                         * w % P;
```

```
pos[i] = ((11)x + y) % P;
46
                    pos[mid + i] = ((11)x - y + P) \% P;
47
                    w = (11)w * wn % P;
                }
             }
          }
      void mult(int *a, int *b, int len){ //封装好的len
           次多项式乘法,答案存进a
          calcR(len);
54
          ntt(a,len);
55
          ntt(b,len);
56
          for(int i=0; i<len; ++i) a[i] = (ll)a[i] * b[i</pre>
57
              ] % P;
          ntt(a,len,-1);
          int x = inv(len);
          for(int i=0; i<len; ++i) a[i] = (ll)a[i] * x %</pre>
      }
61
   }
   using namespace NTT;
   int f[MN],g[MN],A[MN],B[MN]; //输出输入及其副本
   int n; //多项式长度
   void cdq(int 1, int r){ //分治[1,r]
68
      if(l==r) return;
69
      int mid = l+r >> 1, len = 1;
70
      while(len < r-1) len <<= 1;</pre>
      cdq(l,mid);
      for(int i=0; i<len; ++i) A[i] = 0, B[i] = 0;</pre>
       for(int i=0; i<=mid-l; ++i) A[i] = f[l+i]; //l开始
           的当前区间的左半f
      for(int i=0; i<r-l; ++i) B[i] = g[i+1]; //1开始的
           当前区间长度的g
      mult(A,B,len); //卷积求出左半端的贡献
      for(int i=mid+1; i<=r; ++i) f[i] = (f[i] + A[i-l</pre>
77
           -1]) % P;
      cdq(mid+1,r);
78
   }
79
   int main(){
      n = read();
      for(int i=1; i<n; ++i) g[i] = read();</pre>
      f[0] = 1; //题目给的初值
      cdq(0,n-1);
      for(int i=0; i<n; ++i) printf("%d ",f[i]);</pre>
      return 0;
   }
```

12

15

17

21

22

23

28

29

30

31

34

35

42

44

45

46

47

48

54

57

58

62

63

64

## 6.22 NTT 求多项式逆

```
//洛谷P4238倍增求模x^n的多项式,即相乘后忽略n次及更高次只剩1
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;

const int P = 998244353;
const int G = 3;
const int MN = 4e5 + 5;

inline int read(){
int k=0, f=1;
```

```
char c=getchar();
   while(!isdigit(c)){ if(c=='-') f=-1; c=getchar();
   while(isdigit(c)) k=k*10+c-48, c=getchar();
   return k*f;}
int qpow(ll a, int b){
   ll ans=111;
   for(;b;b>>=1){
      if(b&1)
          ans=ans*a%P;
      a=a*a%P;}
   return ans;}
inline int inv(ll value){ return qpow(value, P-2); }
//namespace NTT{
   int R[MN]; //01串逆转后对应的下标
   void calcR(int len){ //计算len次多项式的R数组
      int loglen = R[0] = 0;
      while(1<<loglen < len) ++loglen;</pre>
      for(int i=1; i<len; ++i) R[i] = (R[i>>1] >>1)
           | ((i&1)<< loglen-1);
   void ntt(int *a, int n, int f=1){ //f取-1时是逆变换
      for(int i=0; i<n; ++i) if(R[i] < i) swap(a[i],</pre>
           a[R[i]]);
      int baseW = qpow(G, (P-1) / n);
      for(int len = 2; len <= n; len <<= 1){</pre>
          int mid = len >>1;
          int wn = qpow(baseW, n / len);
          for(int *pos = a; pos != a+n; pos += len){
             int w = 1;
             for(int i=0; i<mid; ++i){</pre>
                 int x = pos[i], y = (ll)pos[mid + i]
                      * w % P;
                 pos[i] = ((11)x + y) \% P;
                 pos[mid + i] = ((11)x - y + P) \% P;
                 W = (11)W * WN % P;
             }
          }
      if(f==-1){
          int miv = inv( ll(n) );
          reverse(a+1,a+n);
          for(int i=0; i<n; ++i) a[i] = ll(a[i]) *</pre>
              miv % P;
      }
   void mult(int *a, int *b, int len){ //len次多项式
       乘法,答案存进a
      calcR(len);
      ntt(a,len);
      ntt(b,len);
      for(int i=0; i<len; ++i) a[i] = (ll)a[i] * b[i</pre>
           ] % P;
      ntt(a,len,-1);
      int x = inv(len);
      for(int i=0; i<len; ++i) a[i] = (ll)a[i] * x %</pre>
//}
//using namespace NTT;
int f[MN],g[MN],A[MN],B[MN]; //输出输入及其副本
```

```
int n; //多项式长度
70
   void inv(int *a, int *b, int len){ //封装好的len次多项
        式求逆,答案存进b
       if(len==1) return b[0] = inv(ll(a[0])), void();
72
       inv(a, b, len+1 >>1);
73
       int LEN = 1; //扩展到2的整数次幂的len
74
       while(LEN < (len<<1)) LEN <<= 1;</pre>
75
       calcR(LEN);
       for(int i=0; i<len; ++i) A[i] = a[i];</pre>
       for(int i=len; i<LEN; ++i) A[i] = 0;</pre>
78
       ntt(A,LEN), ntt(b,LEN);
79
       for(int i=0; i<LEN; ++i) b[i] = l1(2 - l1(A[i]) *</pre>
80
           b[i] \% P + P) \% P * b[i] \% P;
       ntt(b,LEN,-1);
81
       for(int i=len; i<LEN; ++i) b[i] = 0;</pre>
   }
   int main(){
85
       n = read();
86
       for(int i=0; i<n; ++i) g[i] = read();</pre>
       inv(g,f,n);
       for(int i=0; i<n; ++i) printf("%d ",f[i]);</pre>
       return 0;
   }
```

## 6.23 数值计算

#### 6.23.1 辛普森

#### 6.23.2 自适应辛普森

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const double eps=1e-12;
       调用 asr(l,r,simpson(l,r))
   inline double f(double x)
9
10
       return x; //被积函数
11
12
13
   double simpson(double 1,double r)
14
15
   {
       double mid=(l+r)/2;
16
       return (f(1)+4*f(mid)+f(r))*(r-1)/6;
   }
18
   double asr(double 1,double r,double ans)
20
21
       double mid=(l+r)/2;
22
       double l1=simpson(l,mid),r1=simpson(mid,r);
       if(fabs(l1+r1-ans)<eps) return l1+r1;</pre>
       return asr(l,mid,l1)+asr(mid,r,r1);
25
   }
26
27
   int main()
28
29
       return 0;
   }
```

## 6.24 康拓展开

```
//contor展开
   int bit[maxn];
   void add(int x,int y)
       for(;x<=n;x+=lowbit(x)) bit[x]+=y;</pre>
5
   }
6
   int sum(int x)
       int res=0;
10
       for(;x>0;x-=lowbit(x)) res+=bit[x];
11
       return res;
12
13
14
   int contor(vector& p)
15
   {
       int ans=0;
       rre(i,p.size()-1,0)
18
       {
19
           add(p[i],1);
20
           int cnt=sum(p[i]-1);
21
           ans=(ans+cnt*fac[p.size()-i-1]%MOD)%MOD;
22
       return ans+1;
25
26
    //逆contor展开
27
    int k,s[50005];
28
   int tr[200005];
    void up(int p) {tr[p]=tr[ll(p)]+tr[rr(p)];}
31
32
   void build(int p=1,int l=1,int r=k)
33
34
       if(l==r)
35
           tr[p]=1;
           return;
38
39
       int m=mm(1,r);
40
       build(ll(p),l,m);
41
       build(rr(p),m+1,r);
       up(p);
44
45
   int ask(int cnt,int p=1,int l=1,int r=k)
46
47
       if(l==r)
48
49
       {
           tr[p]=0;
           return 1;
51
52
       int m=mm(1,r);
53
       int ans=-1;
54
       if(cnt<=tr[ll(p)]) ans=ask(cnt,ll(p),l,m);</pre>
       else ans=ask(cnt-tr[ll(p)],rr(p),m+1,r);
57
       return ans;
58
59
   vei recontor()
61
       vei v(k+1);
```

```
64 re(i,1,k) v[i]=ask(s[i]+1);
65 return v;
66 }
```

# 6.25 卢卡斯定理

//洛谷P3807

#### 6.25.1 Lucas(循环或递归实现)

```
C_N^m \equiv C_N^{m \mod p} * C_{N/p}^{m/p} (\bmod p)\binom{N}{m} \equiv \binom{N \mod p}{m \mod p} \cdot \binom{N/p}{m/p} (\mod p)
```

可理解为将 N 和 m 表示为 p 进制数 (形如  $\Sigma N_i p^i$  ), 对每一位的  $N_i$  和  $m_i$  分别求组合数,再累乘,注意此处的 p **必须为质数** 

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   const int MN = 5e6 + 5;
   inline 11 qpow(11 a,11 b,int P){ //a^b%P
       ll ans=1;
       for(;b;b>>=1,a=a*a%P)
          if(b&1) ans=ans*a%P;
10
   return ans;}
11
12
   11 fct[MN],fi[MN]; //阶乘及其逆元
   inline void init(int k,int P){ //打表模P的[1,k]阶乘及
       fct[0]=1;
15
       for(int i=1; i<=k; ++i) fct[i]=fct[i-1]*i%P;</pre>
16
       if(k<P){</pre>
17
          fi[k]=qpow(fct[k],P-2,P);
          for(int i=k; i>=1; --i) fi[i-1]=fi[i]*i%P;
19
       }else{ //k阶乘为0, 会把所有逆元都变成0, 应从P-1开始
          fi[P-1]=qpow(fct[P-1],P-2,P);
21
          for(int i=P-1; i>=1; --i) fi[i-1]=fi[i]*i%P;
22
       }
23
   }
24
25
   inline int C(int N,int m,int P){ //C_N^m % P
       if(m>N) return 0;
       return fct[N]*fi[m]%P*fi[N-m]%P;
28
29
   //ll lucas(int N,int m,int P){ //递归求C_N^m % P
   // if(!m) return 1;
   // return C(N%P,m%P,P)*lucas(N/P,m/P,P)%P;
   //}
35
   int lucas(int N,int m,int P){ //循环求C_N^m % P
36
       ll rt=1;
37
       while(N&&m)
38
          (rt*=C(N%P,m%P,P))%=P,
39
          N/=P, m/=P;
       return rt;
41
   }
42
43
   void solve(){
44
       int n,m,p; scanf("%d%d%d",&n,&m,&p);
45
       init(n+m,p);
46
       printf("%11d\n",lucas(n+m,m,p));
```

#### 6.25.2 EXLucas(分块实现)

模数 P 不是质数时不能使用卢卡斯定理计算组合数! 可对 P 做质因子分解,对各质因子分别求解组合数,得到同余方程组,再用 CRT 求解。

具体方法是将 P 分解成  $\Sigma p^k$  的形式,再计算模  $p^k$  意义的阶乘。由于 n>p 时暴力算  $n! \mod p$  为 0,因此计算阶乘时需先不断递归分块给阶乘除以质因子 p,算完阶乘后再把除掉的 p 乘回去,才能计算出模  $p^k$  意义的组合数。

```
//洛谷P4720
   #include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
   inline ll qpow(ll a,ll b,int P){ //a^b%P, 此题中b可能
       爆int
       ll ans=1;
       for(;b;b>>=1,a=a*a%P)
          if(b&1) ans=ans*a%P;
   return ans;}
   inline 11 exgcd(11 a, 11 b, 11 &x, 11 &y){
       if(!b) return x=1, y=0, a;
13
       11 g=exgcd(b, a%b, x, y);
14
       11 z=x; x=y; y=z-a/b*y;
15
   return g;}
16
   inline ll exinv(int a,int P){ //用exgcd求a模P的逆元
       11 x,y;
       if(exgcd(a,P,x,y)!=1) return -1;
20
       else return (x%P+P)%P;
21
22
23
   inline int g(ll n,int p){ //n!中质因子p的次数
24
       if(n<p) return 0;</pre>
       return n/p+g(n/p,p);
26
27
   int f(ll n,int p,int pk){ //n!/(p^x) % pk, 其中x=g(n,
       if(n==0) return 1;
       11 s=1, s2=1; //<=pk的分块乘积, >pk的块外乘积
       for(ll i=1; i<=pk; ++i)</pre>
32
          if(i%p) s=s*i%pk;
33
       s=qpow(s,n/pk,pk);
34
       for(ll i=n/pk*pk; i<=n; ++i)</pre>
35
          if(i%p) s2=i%pk*s2%pk;
36
       return f(n/p,p,pk)*s%pk*s2%pk;
37
38
   inline ll c(ll N,ll m,int p,int pk){ //C^m_N \% (p^k)
40
       11 rt=f(N,p,pk);
41
       (rt*=qpow(f(m,p,pk),pk/p*(p-1)-1,pk))%=pk;
42
   // (rt*=exinv(f(m,p,pk),pk))%=pk;
43
       (rt*=qpow(f(N-m,p,pk),pk/p*(p-1)-1,pk))%=pk;
```

```
// (rt*=exinv(f(N-m,p,pk),pk))%=pk;
45
       (rt*=qpow(p,g(N,p)-g(m,p)-g(N-m,p),pk))%=pk;
46
       return rt;
47
   }
49
   inline ll crt(ll ai,int p,int pk,int P){ //x%(pi^ki)=
50
        ai, pk乘积=P
       return ai*(P/pk)%P*exinv(P/pk,pk)%P;
51
    // return ai*(P/pk)%P*qpow(P/pk,pk/p*(p-1)-1,pk)%P;
53
54
    int exlucas(ll N,ll m,int P){ //C^m N % P
55
       11 rt=0, P2=P;
56
       int ed=sqrt(P)+1;
57
       for(int p=2; p<=ed; ++p){</pre>
58
           int pk=1;
          while(P2%p==0) pk*=p, P2/=p;
           if(pk>1) (rt+=crt(c(N,m,p,pk),p,pk,P))%=P;
61
62
       if(P2>1) (rt+=crt(c(N,m,P2,P2),P2,P2,P))%=P;
63
       return rt;
64
    }
65
   int main(int argc, char** argv){
67
       ios::sync with stdio(0);
68
       11 N,m,P; cin>>N>>m>>P;
69
       cout<<exlucas(N,m,P);</pre>
70
       return 0;
71
   }
```

# 6.26 博弈论

### 6.26.1 SG 函数

```
#include <bits/stdc++.h>
   //Gym 101128 G
   using namespace std;
   const int N=1005;
   int p,k;
   vector<int> v(N);
   int sg[N];
   bool vis[N];
9
   void gao(int n)
   {
12
       memset(sg,0,sizeof(sg));
13
       for(int i=1;i<=n;++i)//由小到大枚举
14
          memset(vis,0,sizeof(vis));
16
          for(int j=0;j<=min(i,k);++j)</pre>
              if(i==j) continue;
19
              int tmp=i-j-v[i-j];//枚举子状态
20
              if(tmp>=0)
21
                 vis[sg[tmp]]=1;
22
          for(int j=0;;j++)
              if(!vis[j])
              {
                 sg[i]=j;
                 break;
              }
       }
   }
```

```
int main()
33
34
       int ans=0;
       scanf("%d%d",&p,&k);
36
       for(int i=1,n;i<=p;++i)</pre>
37
38
           scanf("%d",&n);
39
40
           for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
              scanf("%d",&v[j]);
41
42
           gao(n);
           ans^=sg[n];//多堆求每一堆的异或值即可
43
44
       if(ans==0) puts("Bob will win.");//先手必败
45
       else puts("Alice can win.");
46
       return 0;
47
   }
```

# 7 其他

## 7.1 快读快写

```
inline int read()
2
       char ch=getchar();int s=0,w=1;
3
       while(ch<48||ch>57){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
4
       while(ch>=48\&ch<=57){s=(s<<1)+(s<<3)+ch-48;ch=
           getchar();}
       return s*w;
6
   inline void write(int x)
9
10
       if(x<0)putchar('-'),x=-x;</pre>
11
       if(x>9)write(x/10);
12
       putchar(x%10+48);
13
   }
14
```

### 7.2 高精度

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define MAXN 9999
   #define MAXSIZE 1000
   #define DLEN 4
   using namespace std;
   class BigNum
   private:
       int a[MAXSIZE];
10
       int len;
11
   public:
12
       BigNum(){ len = 1;memset(a,0,sizeof(a)); }
13
       void XD();
14
       BigNum(const int);
       BigNum(const long long int);
16
       BigNum(const char*);
17
       BigNum(const string &);
18
       BigNum(const BigNum &);
19
       BigNum &operator = (const BigNum &);
20
       BigNum &operator = (const int &);
21
       BigNum &operator = (const long long int &);
```

23

24

32

33

34

```
61
friend istream& operator >> (istream&, BigNum&);
friend ostream& operator << (ostream&, BigNum&);</pre>
template<typename T> BigNum operator << (const T
    &) const;
template<typename T> BigNum operator >> (const T
                                                      64
    &) const;
BigNum operator + (const BigNum &) const;
BigNum operator - (const BigNum &) const;
BigNum operator * (const BigNum &) const;
                                                      67
bool operator > (const BigNum& b)const;
bool operator < (const BigNum& b) const;</pre>
bool operator == (const BigNum& b) const;
template<typename T> BigNum operator / (const T &)
template<typename T> BigNum operator ^ (const T &)
                                                      72
template<typename T> T operator % (const T &)
    const:
template<typename T> BigNum operator + (const T& b
    ) const {BigNum t = b; t = *this + t; return
template<typename T> BigNum operator - (const T& b
    ) const {BigNum t = b; t = *this - t; return
    t;}
template<typename T> BigNum operator * (const T& b
    ) const {BigNum t = b; t = (*this) * t;
template<typename T> bool operator < (const T& b)</pre>
    const {BigNum t = b; return ((*this) < t);}</pre>
template<typename T> bool operator > (const T& b)
    const {BigNum t = b; return ((*this) > t);}
template<typename T> bool operator == (const T& b)
     const {BigNum t = b; return ((*this) == t);}
                                                      80
bool operator <= (const BigNum& b) const {return</pre>
                                                      81
    (*this) < b | | (*this) == b;}
bool operator >= (const BigNum& b) const {return
    (*this) > b || (*this) == b;}
bool operator != (const BigNum& b) const {return
    !((*this) == b);}
template<typename T> bool operator >= (const T& b)
     const {BigNum t = b; return !((*this) < t);}</pre>
template<typename T> bool operator <= (const T& b)</pre>
     const {BigNum t = b; return !((*this) > t);}
template<typename T> bool operator != (const T& b)
     const {BigNum t = b; return !((*this) == t)
                                                      92
                                                      93
                                                      94
BigNum& operator += (const BigNum& b) {*this = *
                                                       95
    this + b; return *this;}
BigNum& operator -= (const BigNum& b) {*this = *
    this - b; return *this;}
BigNum& operator *= (const BigNum& b) {*this = *
                                                      99
    this * b; return *this;}
template<typename T> BigNum& operator /= (const T&
                                                      101
     b) {*this = *this/b; return *this;}
                                                      102
template<typename T> BigNum& operator %= (const T&
                                                      103
     b) {*this = *this%b; return *this;}
                                                      104
template<typename T> BigNum& operator += (const T&
                                                      105
     b) {*this = *this+b; return *this;}
                                                      106
```

```
template<typename T> BigNum& operator -= (const T&
        b) {*this = *this-b; return *this;}
   template<typename T> BigNum& operator *= (const T&
        b) {*this = *this*b; return *this;}
   template<typename T> BigNum& operator ^= (const T&
        b) {*this = *this^b; return *this;}
   BigNum operator ++ (int) {BigNum t = *this; *this
       += 1; return t;}
   BigNum operator -- (int) {BigNum t = *this; *this
       -= 1; return t;}
   BigNum& operator -- () {*this -= 1; return *this;}
   BigNum& operator ++ () {*this += 1; return *this;}
   template<typename T> BigNum& operator <<= (const T</pre>
       & b) {*this = *this << b; return *this;}
   template<typename T> BigNum& operator >>= (const T
       & b) {*this = *this >> b; return *this;}
   template<typename T> BigNum friend operator + (
       const T& a, const BigNum& b) {BigNum t = a; t
        = t + a; return t;}
   template<typename T> BigNum friend operator - (
       const T& a, const BigNum& b) {BigNum t = a; t
        = t - b; return t;}
   template<typename T> BigNum friend operator * (
       const T& a, const BigNum& b) {BigNum t = a; t
        = t * b; return t;}
   template<typename T> friend bool operator < (const</pre>
        T& a, const BigNum& b) {return b > a;}
   template<typename T> friend bool operator > (const
        T& a, const BigNum& b) {return b < a;}
   template<typename T> friend bool operator <= (</pre>
       const T& a, const BigNum& b) {return b >= a;}
   template<typename T> friend bool operator >= (
       const T& a, const BigNum& b) {return b <= a;}</pre>
   template<typename T> friend bool operator == (
       const T& a, const BigNum& b) {return b == a;}
   template<typename T> friend bool operator != (
       const T& a, const BigNum& b) {return b != a;}
   void print();
   int Size();
   int the first();
   int the last();
   int to int();
   long long int to_long();
   string to_String();
};
BigNum::BigNum(const int b)
   int c,d = b;
   len = 0;
   memset(a,0,sizeof(a));
   while(d > MAXN){
      c = d - (d / (MAXN+1)) * (MAXN+1);
      d = d / (MAXN+1);
      a[len++] = c;
   a[len++] = d;
BigNum::BigNum(const long long int b)
   long long int c,d = b;
```

```
len = 0:
107
108
        memset(a,0,sizeof(a));
        while(d > MAXN){
            c = d - (d / (MAXN+1)) * (MAXN+1);
            d = d / (MAXN+1);
111
           a[len++] = c;
112
113
        a[len++] = d;
114
    BigNum::BigNum(const string& s)
116
        int t,k,index,l,i;
118
        memset(a,0,sizeof(a));
119
        1 = s.size();
120
        len = 1/DLEN;
121
        if(1%DLEN)
            len++;
        index = 0;
124
        for(i = 1-1; i >= 0; i -= DLEN){
           t = 0;
126
            k = i-DLEN+1;
            if(k < 0) k = 0;
            for(int j = k; j <= i; j++)</pre>
               t = t*10 + s[j]-'0';
130
            a[index++] = t;
131
        }
132
133
    BigNum::BigNum(const char* s)
134
135
        int t,k,index,l,i;
        memset(a,0,sizeof(a));
        1 = strlen(s);
138
        len = 1/DLEN;
139
        if(1%DLEN)
140
            len++;
141
        index = 0;
142
        for(i = 1-1; i >= 0; i -= DLEN){
143
            t = 0;
144
            k = i - DLEN + 1;
145
            if(k < 0) k = 0;
146
            for(int j = k; j <= i; j++)</pre>
147
               t = t*10 + s[j] - '0';
148
            a[index++] = t;
151
    BigNum::BigNum(const BigNum & b) : len(b.len)
152
153
        memset(a,0,sizeof(a));
154
        for(int i = 0 ; i < len ; i++)</pre>
           a[i] = b.a[i];
157
    BigNum & BigNum::operator = (const BigNum& n)
158
    {
159
        len = n.len;
160
        memset(a,0,sizeof(a));
161
        for(int i = 0 ; i < len ; i++)</pre>
            a[i] = n.a[i];
        return *this;
164
165
    BigNum & BigNum::operator = (const int& num)
166
167
        BigNum t(num);
        *this = t;
169
        return *this;
170
    }
171
```

```
BigNum & BigNum::operator = (const long long int& num
172
173
        BigNum t(num);
174
        *this = t;
175
        return *this;
176
177
    istream& operator >> (istream & in, BigNum & b)
178
179
        char ch[MAXSIZE*4];
180
        int i = -1;
181
        in>>ch;
182
        int 1 = strlen(ch);
183
        int cnt = 0, sum = 0;
184
        for(i = 1-1; i >= 0; ){
185
            sum = 0;
186
187
            int t = 1;
            for(int j = 0; j < 4 && i >= 0; j++,i--,t *=
188
                sum += (ch[i]-'0')*t;
189
            b.a[cnt] = sum;
191
            cnt++;
        b.len = cnt++;
193
        return in;
194
195
196
    ostream& operator << (ostream& out, BigNum& b)</pre>
197
198
        int i;
199
        cout << b.a[b.len - 1];
200
        for(i = b.len - 2 ; i >= 0 ; i--){
201
            cout.width(DLEN);
202
            cout.fill('0');
203
            cout << b.a[i];
204
        return out;
206
207
208
    template<typename T> BigNum BigNum::operator << (</pre>
209
         const T& b) const
210
        T \text{ temp} = 1;
211
        for(int i = 0; i < b; i++)</pre>
            temp *= 2;
213
        BigNum t = (*this) * temp;
214
        return t;
215
216
    template<typename T> BigNum BigNum::operator >> (
217
         const T& b) const
^{218}
        T \text{ temp} = 1;
219
        for(int i = 0; i < b; i++)</pre>
220
            temp *= 2;
221
        BigNum t = (*this) / temp;
222
        return t;
223
224
225
    BigNum BigNum::operator + (const BigNum& b) const
226
227
        BigNum t(*this);
228
        int i,big;
229
        big = b.len > len ? b.len : len;
        for(i = 0 ; i < big ; i++){</pre>
231
            t.a[i] += b.a[i];
232
```

```
if(t.a[i] > MAXN){
233
                                                                       297
234
                t.a[i + 1]++;
                                                                       298
                t.a[i] -=MAXN+1;
                                                                       299
                                                                       300
237
                                                                       301
         if(t.a[big] != 0)
238
                                                                       302
            t.len = big + 1;
239
                                                                       303
240
                                                                       304
            t.len = big;
        return t;
242
243
                                                                       307
    BigNum BigNum::operator - (const BigNum& b) const
244
                                                                       308
245
                                                                       309
         int i,j,big;
246
        bool flag;
247
                                                                       310
        BigNum t1,t2;
                                                                       311
         if(*this>b){
                                                                       312
            t1 = *this;
                                                                       313
250
            t2 = b;
251
                                                                       314
            flag = 0;
252
                                                                       315
        }
        else{
                                                                       316
            t1 = b;
            t2 = *this;
                                                                       318
            flag = 1;
257
                                                                       319
258
                                                                       320
        big = t1.len;
259
                                                                       321
        for(i = 0 ; i < big ; i++){</pre>
260
                                                                       322
            if(t1.a[i] < t2.a[i]){</pre>
                j = i + 1;
                                                                       323
                while(t1.a[j] == 0)
                                                                       324
                    j++;
264
                                                                       325
                t1.a[j--]--;
265
                                                                       326
                while(j > i)
                                                                       327
266
                    t1.a[j--] += MAXN;
267
                                                                       328
                t1.a[i] += MAXN + 1 - t2.a[i];
                                                                       329
            }
269
                                                                       330
            else
270
                                                                       331
                t1.a[i] -= t2.a[i];
271
                                                                       332
272
        t1.len = big;
273
                                                                       333
        while(t1.a[t1.len - 1] == 0 && t1.len > 1){
                                                                       334
                                                                               int i;
            t1.len--;
            big--;
                                                                       337
         if(flag)
                                                                       338
            t1.a[big-1] = 0-t1.a[big-1];
279
                                                                       339
        return t1;
280
                                                                       340
     }
    BigNum BigNum::operator * (const BigNum& b) const
283
                                                                       343
284
                                                                       344
        BigNum ret;
285
                                                                       345
        int i,j,up;
286
                                                                       346
        int temp,temp1;
                                                                      347
287
         for(i = 0 ; i < len ; i++){</pre>
            up = 0;
            for(j = 0 ; j < b.len ; j++){</pre>
290
                                                                       350
                temp = a[i] * b.a[j] + ret.a[i + j] + up;
                                                                            }
291
                                                                       351
                if(temp > MAXN){
292
                    temp1 = temp - temp / (MAXN + 1) * (MAXN
                                                                       353
                          + 1);
                                                                       354
                    up = temp / (MAXN + 1);
                                                                       355
                    ret.a[i + j] = temp1;
295
                                                                       356
                }
                                                                                   return true;
                                                                       357
296
```

```
else{
             up = 0;
             ret.a[i + j] = temp;
      if(up != 0) ret.a[i + j] = up;
   ret.len = i + j;
   while(ret.a[ret.len - 1] == 0 && ret.len > 1)
      ret.len--;
   return ret;
template<typename T> BigNum BigNum::operator / (const
     T& b) const
   BigNum ret;
   T i,down = 0;
   for(i = len - 1 ; i >= 0 ; i--){
      ret.a[i] = (a[i] + down * (MAXN + 1)) / b;
      down = a[i] + down * (MAXN + 1) - ret.a[i] * b
   ret.len = len;
   while(ret.a[ret.len - 1] == 0 && ret.len > 1)
      ret.len--;
   return ret;
template<typename T> T BigNum::operator % (const T& b
    ) const
   T i, d=0;
   for (i = len-1; i>=0; i--){
      d = ((d * (MAXN+1))% b + a[i])% b;
   return d;
template<typename T> BigNum BigNum::operator^(const T
    & n) const
   BigNum t,ret(1);
   if(n < 0) return 0;
   if(n == 0)
      return 1;
   if(n == 1)
      return *this;
   int m = n;
   while(m > 1){
      t =* this;
      for(i = 1; (i<<1) <= m;i <<= 1)
          t = t*t;
      m-=i;
      ret=ret*t;
      if(m == 1) ret = ret * (*this);
   return ret;
bool BigNum::operator > (const BigNum& b) const
   int tot;
   if(len > b.len)
```

```
else if(len == b.len){
358
            tot = len - 1;
359
            while(a[tot] == b.a[tot] && tot >= 0)
            if(tot >= 0 && a[tot] > b.a[tot])
362
               return true;
363
            else
364
               return false;
365
        }
        else
            return false;
368
369
370
    bool BigNum::operator < (const BigNum& b) const</pre>
371
372
        int tot;
373
        if(len > b.len)
            return false;
375
        else if(len == b.len){
376
            tot = len - 1;
377
            while(a[tot] == b.a[tot] && tot >= 0)
               tot--;
            if(tot >= 0 && a[tot] > b.a[tot])
               return false;
            else
382
               return true;//
383
        }
384
        else
385
            return true;
    }
    bool BigNum::operator == (const BigNum& b) const
389
390
        int tot = len-1;
391
        if(len != b.len)
392
            return false;
        while(a[tot] == b.a[tot] && tot >= 0)
394
            tot--;
395
        if(tot < 0)
396
            return true;
397
        return false;
398
    }
399
    void BigNum::print()
401
402
        int i;
403
        cout << a[len - 1];</pre>
404
        for(i = len-2; i >= 0; i--){
405
            cout.width(DLEN);
            cout.fill('0');
            cout << a[i];</pre>
408
409
        cout << endl;</pre>
410
411
    int BigNum::Size()
412
        int t = a[len-1], cnt = 0;
        while(t){ t /= 10; cnt++; }
415
        cnt += (len-1)*4;
416
        return cnt;
    int BigNum::the_first()
419
420
        int t = a[len-1];
421
        while(t > 10){ t /= 10;}
422
```

```
return t;
423
424
    int BigNum::the_last()
425
426
        int t = a[0];
427
        return t%10;
428
429
    int BigNum::to_int()
430
        int i,num;
432
        num = a[len-1];
433
        for(i = len-2; i >= 0; i--)
434
            num = num*(MAXN+1) + a[i];
435
        return num;
436
437
    long long int BigNum::to_long()
438
440
        long long int num;
441
        num = a[len-1];
442
        for(i = len-2; i >= 0; i--)
443
            num = num*(MAXN+1) + a[i];
444
        return num;
446
447
    int main()
448
449
        BigNum a,b;
450
451
        cin>>a>>b;
        (a+b).print();
        return 0;
    }
454
```

## 7.3 进制转换

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
       2019 ICPC Asia Yinchuan Regional I
5
       x进制转换成y进制 x,y<=52
6
   int x,y,n;
   char s[1000005];
10
   vector<char> t;
12
   inline int get(char x)
13
14
       if(x>='0'&&x<='9') return x-'0';
       if(x>='A'&&x<='Z') return x-'A'+10;
16
       return x-'a'+36;
17
   }
18
19
   inline char gao(int x)
20
21
       if(x<10) return x+'0';
       if(x<36) return x-10+'A';
23
       return x-36+'a';
24
25
   int main()
27
       scanf("%d%d%s",&x,&y,s);
29
```

```
int i=0;n=strlen(s);
30
       while(i<n)</pre>
31
32
           int r=0,cur;
34
           for(int j=i;j<n;j++)</pre>
35
              cur=r*x+get(s[j]);
36
              s[j]=gao(cur/y);
37
              r=cur%y;
39
           t.push_back(gao(r));
40
           while(s[i]=='0') i++;
41
       }
42
       reverse(t.begin(),t.end());
43
       for(auto c:t) printf("%c",c);
44
       return 0;
45
   }
```

- 7.4 约瑟夫环
- 7.5 悬线法
- 7.6 蔡勒公式
- 7.7 三角公式
- 7.8 海伦公式
- 7.9 匹克定理
- 7.10 组合计数
- 7.10.1 计数原理
- 7.10.2 卡特兰数
- 7.10.3 Polya
- 7.10.4 二项式反演公式
- 7.10.5 斯特林反演公式
- 7.10.6 组合数恒等式