ACM 板子整理

ACM 板子整理

```
1.数据结构
  1.1平衡树
  1.2线段树分裂
  1.3可并堆 (左偏树)
  1.4动态树
  1.5树链剖分
  1.6动态dp 动态树分治
  1.7树套树
  1.8线段树分治 (离线技巧 /包含了按秩合并并查集)
  1.9CDQ 分治
  1.10莫队
     1.10.1树上莫队
     1.10.2带修莫队
     1.10.3回滚莫队
  1.11 点分树 (点分治的在线)
     1.12 dsu on the tree /启发式合并
  1.13 笛卡尔树
  1.14 RMQ
  1.15 李超树
2字符串
  2.1AC自动机
  2.2后缀自动机
     2.2.1 后缀自动机加数据结构
     一些经典操作
        求最长公共子串 (多个串)
        不同子串个数
        字典序第K大
     一些性质:
  2.3 KMP
  2.4 扩展kmp
3 图论
  3.1 tarjan
     3.1.1 强连通分量
     3.1.2缩点
     3.1.3 割点 (删去图不连通的点)
     3.1.4边双 (无割边)
     3.1.5 点双
  3.2 网络流
     3.2.1费用流
     3.2.2 有源汇上下界网络流
  3.3 2-sat
  3.4 KM
  3.5 匈牙利
  3.6 差分约束
  3.7 虚树
  3.8 欧拉路径
  3.9 最小割树
4 计算几何与数学
  4.1 凸包
     4.1.1旋转卡壳 (求凸包直径)
```

斜率优化dp

```
4.2 最小圆覆盖
4.3 多项式NTT全家桶
4.4 莫比乌斯反演
4.5 杜教筛
4.6高斯消元
4.7 中国剩余定理
4.8 大步小步
4.9 扩欧
4.10 FWT
5 其他算法
5.1 线性基
5.2 Prufer 序列
5.3 最小斯坦纳树
```

1.数据结构

1.1平衡树

fhq -treap (例子为处理区间翻转)

```
mt19937 rnd(time(0));
int n,m,Rt,tot=0,s[maxn],tag[maxn],x,y,ls[maxn],rs[maxn],w[maxn],v[maxn];
int ins(int x){s[++tot]=1,v[tot]=x,w[tot]=rnd();return tot;}
void push(int rt)
\{if(tag[rt])swap(ls[rt],rs[rt]),tag[ls[rt]] \land=1,tag[rs[rt]] \land=1;tag[rt]=0;\}
void pushup(int rt){s[rt]=s[ls[rt]]+s[rs[rt]]+1;}
int merge(int a,int b)
{
    if(!a||!b)return a+b;
    if(w[a]>w[b]){push(b),ls[b]=merge(a,ls[b]);pushup(b);return b;}
    push(a),rs[a]=merge(rs[a],b);pushup(a);return a;
}
void split(int rt,int &a,int &b,int k)
    if(!rt){a=0,b=0;return;}push(rt);
    if(s[ls[rt]]>=k)b=rt,split(ls[rt],a,ls[rt],k);
    else a=rt,split(rs[rt],rs[rt],b,k-s[ls[rt]]-1);
    pushup(rt);
}
void change(int 1,int r)
{
    int a,b,c;split(Rt,a,b,l-1);
    split(b,b,c,r-l+1);tag[b]^{=1};
    Rt=merge(a,merge(b,c));
}
void dfs(int rt)
{
    if(!rt)return;push(rt);
    dfs(ls[rt]);printf("%d ",v[rt]);
    dfs(rs[rt]);
}
signed main()
{
    //freopen(".in","r",stdin);
```

```
//freopen(".out","w",stdout);
n=read();m=read();
for(int i=1;i<=n;i++)Rt=merge(Rt,ins(i));
for(int i=1;i<=m;i++)
{
         x=read(),y=read();
         change(x,y);
}
dfs(Rt);
return 0;
}</pre>
```

1.2线段树分裂

给出一个可重集 a (编号为 1) , 它支持以下操作:

0 p x y: 将可重集 p 中大于等于 x 且小于等于 y 的值移动到一个新的可重集中(新可重集编号为从 2 开始的正整数,是上一次产生的新可重集的编号+1)。

1 p t: 将可重集 t 中的数放入可重集 p, 且清空可重集 t (数据保证在此后的操作中不会出现可重集 t)。

2 p x q:在p这个可重集中加入x个数字q。

3 p x y: 查询可重集 p 中大于等于 x 且小于等于 y 的值的个数。

4 p k: 查询在 p 这个可重集中第 k 小的数,不存在时输出 -1。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
const int maxn=2e5+5;
inline int read()
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
int v[maxn], son[maxn<<5][2], s[maxn<<5], opt, x, y, rt[maxn], tot=0, n, m, sum=1, z;</pre>
void modify(int &Rt,int 1,int r,int x,int num)
    if(1>x||r<x)return;
    if(!Rt)Rt=++tot;s[Rt]+=num;
   if(l==r)return;int mid=l+r>>1;
    modify(son[Rt][0],1,mid,x,num);modify(son[Rt][1],mid+1,r,x,num);
}
int query(int Rt,int l,int r,int L,int R)
    if(R<1||L>r)return 0;
   if(1>=L\&r<=R) return s[Rt];
    int mid=1+r>>1;
    return query(son[Rt][0],1,mid,L,R)+query(son[Rt][1],mid+1,r,L,R);
}
int getkth(int Rt,int 1,int r,int k)
```

```
if(l==r)return l;int mid=l+r>>1;
    if(s[son[Rt][0]]>=k)return getkth(son[Rt][0],1,mid,k);
    return getkth(son[Rt][1],mid+1,r,k-s[son[Rt][0]]);
}
void split(int &x,int &y,int k)
    if(!x)return;y=++tot;
    if(s[son[x][0]]<k)split(son[x][1],son[y][1],k-s[son[x][0]]);</pre>
    else son[y][1]=son[x][1], son[x][1]=0;
    if(s[son[x][0]]>k)split(son[x][0],son[y][0],k);s[y]=s[x]-k;s[x]=k;
}
int merge(int x,int y){
    if(|x|||y|) return x+y;s[x]+=s[y];
    son[x][0] = merge(son[x][0], son[y][0]), son[x][1] = merge(son[x][1], son[y][1]);
    son[y][0]=son[y][1]=s[y]=0; return x;
}
signed main()
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)x=read(),modify(rt[1],1,n,i,x);</pre>
    for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
        opt=read();x=read(),y=read();
        if(opt==0){
            z=read();int k1=query(rt[x],1,n,1,z),k2=query(rt[x],1,n,y,z);
            int rt1=0;split(rt[x],rt[++sum],k1-k2);split(rt[sum],rt1,k2);
            rt[x]=merge(rt[x],rt1);
        }
        if(opt==1)rt[x]=merge(rt[x],rt[y]);
        if(opt==2)z=read(), modify(rt[x],1,n,z,y);
        if(opt==3)z=read(), printf("%1]d\n", query(rt[x],1,n,y,z));
        if(opt==4){
            if(y>s[rt[x]])puts("-1");
            else printf("%lld\n",getkth(rt[x],1,n,y));
    }
    return 0;
}
```

1.3可并堆 (左偏树)

一开始有 n\$个小根堆,每个堆包含且仅包含一个数。接下来需要支持两种操作:

- 1. $1 \times y$: 将第 x 个数和第 y 个数所在的小根堆合并(若第 x 或第 y 个数已经被删除或第 x 和第 y 个数在同一个堆内,则无视此操作)。
- 2. 2 x:输出第 x 个数所在的堆最小数,并将这个最小数删除(若有多个最小数,优先删除先输入的;若第 x 个数已经被删除,则输出 -1 并无视删除操作)。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=1e5+5;
#define ls c[x][0]
#define rs c[x][1]
inline int read()
```

```
char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
int fa[maxn],v[maxn],dis[maxn],c[maxn][2],n,m,op,x,y;
int find(int x){if(fa[x]==x)return x;return fa[x]=find(fa[x]);}
int merge(int x,int y){
    if(|x|||y) return x+y;
    if(v[x]>v[y]||(v[x]==v[y]\&\&x>y))swap(x,y);
    rs=merge(rs,y);
    if(dis[rs]>dis[ls])swap(ls,rs);
    dis[x]=dis[rs]+1;fa[x]=fa[ls]=fa[rs]=x;return x;
void del(int x)\{v[x]=-1;fa[x]=fa[ls]=fa[rs]=merge(ls,rs);\}
signed main(){
    n=read(), m=read(); dis[0]=-1;
    for(int i=1;i<=n;i++)v[i]=read(),fa[i]=i;
    for(int i=1;i<=m;i++){
        op=read();
        if(op==1){
            x=read(), y=read(); if(v[x]==-1)|v[y]==-1) continue;
            x=find(x), y=find(y); if(x!=y)fa[x]=fa[y]=merge(x,y);
        }
        else {
            x=read(); if(v[x]==-1){puts("-1"); continue;}
            x=find(x);printf("%d\n",v[x]);del(x);
        }
    }
    return 0;
}
```

1.4动态树

给定 n 个点以及每个点的权值,要你处理接下来的 m 个操作。 操作有四种,操作从 0 到 3 编号。点从 1 到 n 编号。

- 0 x y 代表询问从 x 到 y 的路径上的点的权值的 x or 和。保证 x 到 y 是联通的。
- 1 x y 代表连接 x 到 y, 若 x 到 y 已经联通则无需连接。
- 2 x y 代表删除边 (x,y), 不保证边 (x,y) 存在。
- 3 x y 代表将点 x 上的权值变成 y。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define ls c[x][0]
#define rs c[x][1]
#define isrt(x) (c[fa[x]][0]!=x&&c[fa[x]][1]!=x)
#define get(x) (c[fa[x]][1]==x)
const int maxn=2e5+5;
inline int read(){
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
```

```
for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
int a[maxn],n,m,x,y,s[maxn],st[maxn],op,fa[maxn],c[maxn][2],r[maxn];
map<int,int>p[maxn];
void pushup(int x){s[x]=s[]s]^s[rs]^a[x];}
void pushx(int x){if(!x)return ;r[x]^=1;swap(ls,rs);}
void push(int x){if(r[x])pushx(ls),pushx(rs);r[x]=0;}
void rot(int x){
    int y=fa[x], z=fa[fa[x]];int s1=get(x), s2=get(y), w=c[x][!s1];
    if(!isrt(y))c[z][s2]=x;fa[x]=z;
   c[x][!s1]=y;fa[y]=x;c[y][s1]=w;if(w)fa[w]=y;pushup(y);pushup(x);
void splay(int x){
    int top=0,y=x;st[++top]=x;
   while(!isrt(y))y=fa[y],st[++top]=y;
   while(top)push(st[top]),top--;
    while(!isrt(x)){
        if(!isrt(fa[x]))rot((get(x)==get(fa[x]))?fa[x]:x);
        rot(x):
    }
}
void access(int x){for(int y=0;x;y=x,x=fa[x])splay(x),rs=y,pushup(x);}
void makert(int x){access(x),splay(x),pushx(x);}
void split(int x,int y){makert(x),access(y);splay(y);}
int findrt(int x){access(x);splay(x);while(ls){push(x),x=ls;}splay(x);return x;}
void link(int x, int y) {makert(x); if(findrt(y)!=x) fa[x]=y, p[x][y]=p[y][x]=1;}
void cut(int x,int y){if(!p[x][y])return;p[x][y]=p[y][x]=0;makert(x);int
z=findrt(y);fa[y]=c[x][1]=0,pushup(x);
signed main(){
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();
    for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
        op=read(); x=read(), y=read();
        if(op==0)split(x,y), printf("%d\n",s[y]);
        if(op==1)link(x,y);
        if(op==2)cut(x,y);
        if(op==3)splay(x),a[x]=y;
    return 0;
}
```

1.5树链剖分

如题,已知一棵包含 N 个结点的树(连通且无环),每个节点上包含一个数值,需要支持以下操作:

- 1 x y z , 表示将树从 x 到 y 结点最短路径上所有节点的值都加上 z。
- $2 \times y$, 表示求树从 x 到 y 结点最短路径上所有节点的值之和。
- $3 \times z$, 表示将以 x 为根节点的子树内所有节点值都加上 z.
- 4 x 表示求以 x 为根节点的子树内所有节点值之和

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

```
#define pi pair<int,int>
#define mp make_pair
#define fi first
#define se second
#define pb push_back
#define ls (rt<<1)</pre>
#define rs (rt<<1|1)</pre>
#define mid (1+r>>1)
const int maxn=1e5+5;
inline int read(){
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
inline void print(int x){
    static int a[55]; int top=0;
    if(x<0) putchar('-'),x=-x;</pre>
    do\{a[top++]=x\%10, x/=10;\}while(x);
    while(top) putchar(a[--top]+48);
vector<int>e[maxn];
int a[maxn],n,m,mod,g,op,x,y,cnt=0,z;
int sz[maxn],son[maxn],fa[maxn],d[maxn],top[maxn],dfn[maxn],idx=0,b[maxn];
int sum[maxn*4],tag[maxn*4];
void dfs1(int x){
    d[x]=d[fa[x]]+1;sz[x]=1;
    for(auto i:e[x])
        if(i!=fa[x]){
            fa[i]=x;dfs1(i);sz[x]+=sz[i];
            if(sz[son[x]]<sz[i])son[x]=i;</pre>
        }
void dfs2(int x,int tf){
    dfn[x]=++idx;b[idx]=a[x];top[x]=tf;
    if(son[x])dfs2(son[x],tf);
    for(auto i:e[x])if(i!=fa[x]&&i!=son[x])dfs2(i,i);
}
void pushx(int rt,int x,int y){tag[rt]+=x;sum[rt]=(sum[rt]+x*y)/mod;}
void push(int rt,int l,int r){pushx(ls,tag[rt],mid-l+1);pushx(rs,tag[rt],r-
mid);tag[rt]=0;}
void build(int rt,int l,int r){
    if(l==r){sum[rt]=b[1];return;}
    build(ls,1,mid),build(rs,mid+1,r);
    sum[rt]=(sum[]s]+sum[rs])%mod;
void add(int rt,int l,int r,int L,int R,int num){
    if(1>R||r<L)return;
    if(1>=L\&r<=R) \{pushx(rt,num,r-1+1); return; \}
    push(rt,1,r);add(ls,1,mid,L,R,num),add(rs,mid+1,r,L,R,num);
    sum[rt]=(sum[]s]+sum[rs])%mod;
int query(int rt,int l,int r,int L,int R){
    if(1>R||r<L) return 0;
    if(1>=L&&r<=R)return sum[rt];push(rt,1,r);</pre>
    return (query(ls,l,mid,L,R)+query(rs,mid+1,r,L,R))%mod;
```

```
void treeadd(int x,int y,int num){
    while(top[x]!=top[y]){
        if(d[top[x]] < d[top[y]]) swap(x,y);
        add(1,1,n,dfn[top[x]],dfn[x],num);
        x=fa[top[x]];
    \inf(d[x]>d[y]) \operatorname{swap}(x,y);
    add(1,1,n,dfn[x],dfn[y],z);
}
int treequery(int x,int y){
    int res=0;
    while(top[x]!=top[y]){
        if(d[top[x]] < d[top[y]]) swap(x,y);
        res=(res+query(1,1,n,dfn[top[x]],dfn[x]))%mod;
        x=fa[top[x]];
    if(d[x]>d[y])swap(x,y);
    res=(res+query(1,1,n,dfn[x],dfn[y]))%mod;
    return res;
int main()
    n=read(), m=read(), g=read(), mod=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();
    for(int i=1; i< n; i++) x=read(), y=read(), e[x].pb(y), e[y].pb(x);
    dfs1(g),dfs2(g,g);build(1,1,n);
    for(int i=1;i<=m;i++){
        op=read();
        if(op==1)x=read(),y=read(),treeadd(x,y,z);
        if(op==2)x=read(),y=read(),printf("%d\n",treequery(x,y));
        if(op==3)x=read(), z=read(), add(1,1,n,dfn[x],dfn[x]+sz[x]-1,z);
        if(op == 4) x = read(), printf(''\%d \setminus n'', query(1, 1, n, dfn[x], dfn[x] + sz[x] - 1));\\
    }
    return 0;
}
```

1.6动态dp 动态树分治

给定一棵 n 个点的树,点带点权。

有m次操作,每次操作给定x,y,表示修改点x的权值为y。

你需要在每次操作之后求出这棵树的最大权独立集的权值大小。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define pi pair<int,int>
#define mp make_pair
#define fi first
#define se second
#define pb push_back
#define mid (l+r>>1)
#define lowbit(x) (x&-x)
const int maxn=le5+5,M=34005,inf=0x3f3f3f3f;
inline int read()
{
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
```

```
for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
inline void print(int x)
    static int a[55]; int top=0;
    if(x<0) putchar('-'),x=-x;
    do\{a[top++]=x\%10, x/=10;\}while(x);
    while(top) putchar(a[--top]+48);
int n,m,x,y,v[maxn],a[maxn],sz[maxn],son[maxn];
vector<int>e[maxn];
struct Mat
{
    int a[2][2];Mat(){a[0][0]=a[0][1]=a[1][0]=a[1][1]=-inf;}
    Mat(int x){a[0][0]=a[1][1]=0;a[1][0]=a[0][1]=-inf;}
    friend Mat operator *(Mat a, Mat b)
    {
        Mat c;
        for(int i=0;i<2;i++)
            for(int i=0;i<2;i++)
                for(int k=0; k<2; k++)
                    c.a[i][k]=max(c.a[i][k],a.a[i][j]+b.a[j][k]);
        return c;
    }
    int getMax()\{return max(max(a[0][0],a[0][1]),max(a[1][0],a[1][1]))\}\}
    int* operator [](const int &x){return a[x];}
};
struct BST
    int ls[maxn],rs[maxn],fa[maxn],st[maxn],top,lsz[maxn],Rt;
    bool vis[maxn];Mat mul[maxn],v[maxn];
    void pushup(int rt){mul[rt]=mul[ls[rt]]*v[rt]*mul[rs[rt]];}
    void getv(int x,int y)
    \{v[x][1][0]+=mul[y].getMax();v[x][0][0]=v[x][1][0];
    v[x][0][1]+=max(mu][y][0][0],mu][y][1][0]);fa[y]=x;
    void init()\{v[0]=mul[0]=Mat(1); for(int i=1;i<=n;i++)v[i][0][1]=a[i],v[i][0]
[0]=v[i][1][0]=0;}
    int sbuild(int l,int r)//对序列建bst,找重心递归建树
        if(1>r)return 0;int tot=0;
        for(int i=1;i<=r;i++)tot+=1sz[st[i]];
        for(int i=1,tmp=1sz[st[i]];i<=r;i++,tmp+=1sz[st[i]])</pre>
            if(tmp*2>=tot)
            {
                rs[st[i]]=sbuild(l,i-1), ls[st[i]]=sbuild(i+1,r);
                fa[ls[st[i]]]=st[i],fa[rs[st[i]]]=st[i];pushup(st[i]);
                return st[i];
            }
    int build(int x)//链分治,每次处理一条链
        for(int i=x;i;i=son[i])vis[i]=1;
        for(int i=x;i;i=son[i])
            for(auto j:e[i])if(!vis[j])getv(i,build(j));top=0;
```

```
for(int i=x;i;i=son[i])st[++top]=i,lsz[i]=sz[i]-sz[son[i]];return
sbuild(1,top);
    bool check(int x){return (ls[fa[x]]!=x)&&(rs[fa[x]]!=x)&&fa[x];}//判断是不是轻
边
    void change(int rt,int x)
    {
        v[rt][0][1] += x-a[rt]; a[rt] = x;
        for(int i=rt;i;i=fa[i])
            if(check(i))
                //cout<<i<<endl;</pre>
                v[fa[i]][0][0]-=mul[i].getMax();v[fa[i]][1][0]=v[fa[i]][0][0];
                v[fa[i]][0][1]-=max(mul[i][0][0],mul[i][1][0]);pushup(i);
                v[fa[i]][0][0]+=mul[i].getMax();v[fa[i]][1][0]=v[fa[i]][0][0];
                v[fa[i]][0][1]+=max(mul[i][0][0],mul[i][1][0]);
            }else pushup(i);
    }
}T;
void dfs(int x,int fa)
    sz[x]=1;
    for(auto i:e[x])
        if(i^fa){dfs(i,x);sz[x]+=sz[i];if(sz[son[x]]<sz[i])son[x]=i;}
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read();m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();</pre>
    for(int i=1;i<n;i++)x=read(),y=read(),e[x].pb(y),e[y].pb(x);
    dfs(1,0);T.init();T.Rt=T.build(1);
    for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
        x=read(), y=read(); T. change(x,y);
        printf("%d\n",T.mul[T.Rt].getMax());
    }
    return 0;
}
```

1.7树套树

您需要写一种数据结构(可参考题目标题),来维护一个有序数列,其中需要提供以下操作:

- 1. 查询 k 在区间内的排名
- 2. 查询区间内排名为 k 的值
- 3. 修改某一位置上的数值
- 4. 查询 k 在区间内的前驱(前驱定义为严格小于 x,且最大的数,**若不存在输出** -2147483647)
- 5. 查询 k 在区间内的后继(后继定义为严格大于 x,且最小的数,**若不存在输出** 2147483647)

```
#include<bits/stdc++.h>
```

```
using namespace std;
#define pi pair<int,int>
#define mp make_pair
#define fi first
#define se second
#define pb push_back
#define mid (1+r>>1)
#define lowbit(x) (x&-x)
const int maxn=1e5+5,M=34005,inf=1e8+5;
inline int read()
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
inline void print(int x)
{
    static int a[55]; int top=0;
    if(x<0) putchar('-'),x=-x;</pre>
    do{a[top++]=x%10,x/=10;}while(x);
    while(top) putchar(a[--top]+48);
}
n,m,op,1,r,x,1s[maxn*202],rs[maxn*202],sum[maxn*202],a[maxn],rt[maxn],tot=0;vecto
r<int>tmp,tmp2;
void change(int &rt,int 1,int r,int pos,int num){
    if(1>pos||r<pos)return;</pre>
    if(!rt)rt=++tot;sum[rt]+=num;if(l==r)return;
    change(ls[rt],l,mid,pos,num),change(rs[rt],mid+1,r,pos,num);
int query(int rt,int l,int r,int L,int R){
    if(1>R||r<L)return 0;if(!rt)return 0;</pre>
    if(1>=L&&r<=R)return sum[rt];</pre>
    return query(ls[rt],l,mid,L,R)+query(rs[rt],mid+1,r,L,R);
}
int qkth(int 1,int r,int x)
{
    if(l==r)return 1;
    int res=0;
    for(auto i:tmp)res+=sum[]s[i]];
    for(auto i:tmp2)res-=sum[]s[i]];
    if(res>=x)
    {
        for(int i=0;i<tmp.size();i++)tmp[i]=ls[tmp[i]];</pre>
        for(int i=0;i<tmp2.size();i++)tmp2[i]=1s[tmp2[i]];</pre>
        return qkth(1,mid,x);
    }
    else
    {
        for(int i=0;i<tmp.size();i++)tmp[i]=rs[tmp[i]];</pre>
        for(int i=0;i<tmp2.size();i++)tmp2[i]=rs[tmp2[i]];</pre>
        return qkth(mid+1,r,x-res);
    }
}
```

```
void add(int x,int num,int z){for(int
i=x;i<=n;i+=lowbit(i))change(rt[i],0,inf,num,z);}</pre>
int qry(int x,int y)//查询1->x 中比 y 小元素个数
{int res=0;for(int i=x;i;i-=lowbit(i))res+=query(rt[i],0,inf,0,y-1);return res;}
int queryrnk(int 1,int r,int x){return qry(r,x)-qry(1-1,x)+1;}
int querykth(int 1,int r,int x)
{
    tmp.clear(),tmp2.clear();
    for(int i=r;i;i-=lowbit(i))tmp.pb(rt[i]);
    if(l>1)for(int i=l-1;i;i-=lowbit(i))tmp2.pb(rt[i]);
    return qkth(0,inf,x);
}
int querypre(int 1,int r,int x)
    int z=queryrnk(1,r,x);
   if(z==1) return -2147483647;
    else return querykth(l,r,z-1);
}
int querynex(int 1,int r,int x)
{
    int z=queryrnk(1,r,x+1);
    if(z==r-1+2) return 2147483647;
    else return querykth(1,r,z);
}
signed main()
{
    n=read(),m=read();
    for(int i=1; i <= n; i++)a[i] = read(), add(i, a[i], 1);
    //cout<<qry(4,inf)<<endl;</pre>
    for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
    {
        op=read(); l=read(), r=read();
        if(op=3){add(1,a[1],-1),a[1]=r,add(1,a[1],1);continue;}x=read();
        if(op==1)printf("%d\n",queryrnk(1,r,x));
        if(op==2)printf("%d\n",querykth(1,r,x));
        if(op==4)printf("%d\n",querypre(1,r,x));
        if(op==5)printf("%d\n",querynex(1,r,x));
    }
    return 0;
}
```

1.8线段树分治 (离线技巧 /包含了按秩合并并查集)

有一个n个节点的图。

在 k 时间内有 m 条边会出现后消失。

要求出每一时间段内这个图是否是二分图。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define re register
#define ls (rt<<1)
#define rs (rt<<1|1)</pre>
```

```
#define mid ((1+r)>>1)
#define fi first
#define se second
const int maxn=4e5+5, maxm=2e5+5;
vector<int>t[maxn];
stack<pair<int,int>>st;
int n,m,k,f[maxn],u[maxn],v[maxn],d[maxn],l,r;
inline int read()
{
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
int getf(int x)
{
    while(x!=f[x])x=f[x];
    return x;
void ins(int rt,int l,int r,int L,int R,int num)
{
    if(1>R||r<L)return;
    if(1>=L&&r<=R){t[rt].push_back(num);return;}</pre>
    ins(ls,l,mid,L,R,num),ins(rs,mid+1,r,L,R,num);
}
void merge(int x,int y)
    if(x==y)return;
    if(d[x]>d[y])swap(x,y);
    st.push({x,d[x]==d[y]});
    d[y]+=(d[x]==d[y]);f[x]=y;
}
void solve(int rt,int l,int r)
{
    int F=0,s=st.size();
    for(auto i:t[rt])
        int x=getf(u[i]),y=getf(v[i]);
        if(x==y)
            for(int j=1;j<=r;j++)puts("No");</pre>
            F=1; break;
        }merge(getf(u[i]+n),y),merge(getf(v[i]+n),x);
    }
    if(!F)
        if(l==r)puts("Yes");
        else solve(ls,1,mid),solve(rs,mid+1,r);
    while(st.size()>s)d[f[st.top().fi]]-
=st.top().se,f[st.top().fi]=st.top().fi,st.pop();
}
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
```

```
n=read(), m=read(), k=read();
for(int i=1;i<=m;i++)
{
    u[i]=read(),v[i]=read(),r=read();
    ins(1,1,k,l+1,r,i);
}
for(int i=1;i<=n;i++)f[i]=i,f[n+i]=n+i;
solve(1,1,k);
return 0;
}</pre>
```

1.9CDQ 分治

有 n 个元素,第 i 个元素有 a_i,b_i,c_i 三个属性,设 f(i) 表示满足 $a_j \leq a_i$ 且 $b_j \leq b_i$ 且 $c_j \leq c_i$ 且 $j \neq i$ 的 j 的数量。

对于 $d \in [0, n)$,求 f(i) = d 的数量。

```
#include<bits/stdc++.h>
#define lowbit(x) ((x)&(-(x)))
using namespace std;
const int maxn=100015;
inline int read()
{
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x; return x;
}
int n,m,ans[maxn],cnt,tot=0,c[maxn*2];
struct node
    int x,y,z,d,w;
}a[maxn],b[maxn];
bool cmp(node a,node b)
{
    if(a.x!=b.x)return a.x<b.x;if(a.y!=b.y)return a.y<b.y;return a.z<b.z;</pre>
void updata(int x,int y){for(;x<=m;x+=lowbit(x)) c[x]+=y;}</pre>
int query(int x){int ans=0;for(;x;x-=lowbit(x))ans+=c[x];return ans;}
void CDQ(int 1,int r)
    int mid=l+r>>1;int ll=l,rr=mid+1,cnt=l;
    if(l==r)return;CDQ(1,mid),CDQ(mid+1,r);
    while(ll<=mid&&rr<=r)</pre>
        if(a[11].y<=a[rr].y)updata(a[11].z,a[11].w),b[cnt++]=a[11++];
        else a[rr].d+=query(a[rr].z),b[cnt++]=a[rr++];
    while(11 <= mid)updata(a[11].z, a[11].w), b[cnt++] = a[11++];
    while(rr <= r) a[rr].d += query(a[rr].z), b[cnt ++] = a[rr ++];
    for(int i=1;i<=mid;i++)updata(a[i].z,-a[i].w);for(int i=1;i<=r;i++)a[i]=b[i];</pre>
}
```

1.10莫队

1.10.1树上莫队

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=1e5+5,M=34005,inf=1e8;
inline int read(){
    char ch=getchar();bool f=0;int x=0;
    for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
    for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
    if(f==1)x=-x;return x;
}
inline void print(int x){
    static int a[55]; int top=0;
    if(x<0) putchar('-'),x=-x;</pre>
    do{a[top++]=x%10,x/=10;}while(x);
   while(top) putchar(a[--top]+48);
}
int s[maxn],dfn[maxn],f[maxn][22],d[maxn],vis[maxn],u[maxn],a[maxn],id[maxn];
int 1,r,n,m,x,y,k,tot=0,cnt=0,ls[maxn*202],rs[maxn*202],sum[maxn*202],rt[maxn];
vector<int>b,e[maxn];
void upd(int &rt,int 1,int r,int pos,int num){
    if(1>pos||r<pos)return;if(!rt)rt=++tot;</pre>
    sum[rt]+=num;if(l==r)return;
    upd(ls[rt],l,mid,pos,num);upd(rs[rt],mid+1,r,pos,num);
}
void add(int x,int pos,int num){for(int i=x;i<=n;i+=lowbit(i))</pre>
{upd(rt[i],0,inf,pos,num);}}
int Lca(int x,int y){
   if(d[x]< d[y])swap(x,y);
    for(int i=20;i>=0;i--)if(d[f[x][i]]>=d[y])x=f[x][i];
    if(x==y)return x;
    for(int i=20;i>=0;i--)if(f[x][i]!=f[y][i])x=f[x][i],y=f[y][i];
    return f[x][0];
}
void dfs(int x,int fa){
    s[x]=1;dfn[x]=++cnt;id[cnt]=x;d[x]=d[fa]+1;f[x][0]=fa;
    for(int i=1;i<=20;i++)f[x][i]=f[f[x][i-1]][i-1];
    for(auto i:e[x])if(i^fa){
        dfs(i,x),s[x]+=s[i];
    }
```

```
void solve(int x,int y,int k){
    int g=Lca(x,y), p=f[g][0]; k=d[x]+d[y]-d[g]*2+1-k+1;
    x=dfn[x], y=dfn[y], g=dfn[g], p=dfn[p];
    if(k<=0){puts("invalid request!");return;}b.clear();</pre>
    for(int i=x;i;i-=lowbit(i))vis[i]=1,b.pb(i);
    for(int i=y;i;i-=lowbit(i))if(!vis[i])vis[i]=1,b.pb(i);
    for(int i=g;i;i-=lowbit(i))if(!vis[i])vis[i]=1,b.pb(i);
    for(int i=p;i;i-=lowbit(i))if(!vis[i])vis[i]=1,b.pb(i);
    for(auto i:b)u[i]=rt[i];
    int l=0,r=inf;//cout<<l</pre>"<<r<<endl;return 0;</pre>
    while(1 <= r){
        if(1==r){printf("%d\n",1);break;}
        int num=0;
        for(int i=x;i;i-=lowbit(i))num+=sum[ls[u[i]]];
        for(int i=y;i;i-=lowbit(i))num+=sum[ls[u[i]]];
        for(int i=g;i;i-=lowbit(i))num-=sum[ls[u[i]]];
        for(int i=p;i;i-=lowbit(i))num-=sum[ls[u[i]]];
        if(num>=k){for(auto i:b)u[i]=ls[u[i]];r=mid;}
        else {for(auto i:b)u[i]=rs[u[i]];k-=num;l=mid+1;}
    for(auto i:b)vis[i]=0;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();</pre>
    for(int i=1; i< n; i++) x=read(), y=read(), e[x].pb(y), e[y].pb(x);
    dfs(1,0);
    for(int i=1;i<=n;i++)add(dfn[i],a[i],1),add(dfn[i]+s[i],a[i],-1);
    for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
        k=read(), x=read();
        if(k==0) add(dfn[x], a[x], -1), add(dfn[x]+s[x], a[x], 1),
        a[x]=y,add(dfn[x],a[x],1),add(dfn[x]+s[x],a[x],-1);
        else solve(x,y,k);
    }
    return 0;
}
```

1.10.2带修莫队

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=1050005;
struct node
{
    int l,r,id,pre;
}b[maxn];
int
n,m,a[maxn],t,t2,id[maxn],s[maxn],ans[maxn],sum=0,k,tot=0,c[maxn],c2[maxn],f[maxn],cnt=0,l,r,p;
char ch;
bool cmp(node a,node b)
```

```
{
    if(id[a.1]!=id[b.1])return a.1<b.1;
    if(id[a.r]!=id[b.r])return a.r<b.r;</pre>
    return a.pre<b.pre;</pre>
}
void add(int x){s[x]++;if(s[x]==1)sum++;}
void cut(int x){s[x]--;if(s[x]==0)sum--;}
void change(int x)
{
    if(c[x] \le r\&c[x] > = 1)
    {
        s[a[c[x]]]--;if(!s[a[c[x]]])sum--;
        if(!s[c2[x]])sum++;s[c2[x]]++;
    swap(c2[x],a[c[x]]);
}
signed main()
{
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();
    for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
        while(ch!='Q'&&ch!='R')ch=getchar();
if(ch=='Q')++cnt,b[cnt].l=read(),b[cnt].r=read(),b[cnt].id=cnt,b[cnt].pre=tot;
        else c[++tot]=read(),c2[tot]=read();
        ch=0;
    }t=ceil(exp((log(n)+log(cnt))/3));
    for(int i=1;i<=n;i++)id[i]=(i-1)/t+1;
    sort(b+1,b+cnt+1,cmp); l=0,r=0,p=0,sum=0;
    for(int i=1;i<=cnt;i++)</pre>
    {
        while(1<b[i].1)cut(a[1]),1++;
        while(1 > b[i].1)1--, add(a[1]);
        while(r < b[i].r)r++, add(a[r]);
        while(r>b[i].r)cut(a[r]),r--;
        while(p<b[i].pre)p++,change(p);</pre>
        while(p>b[i].pre)change(p),p--;
        ans[b[i].id]=sum;
    for(int i=1;i<=cnt;i++)printf("%d\n",ans[i]);</pre>
    return 0;
```

1.10.3回滚莫队

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=400005;
struct node{
   int l,r,id;
}b[maxn];
int
m,n,x,y,a[maxn],t,id[maxn],ans[maxn],sum=0,k,l,r,num=0,pos[maxn],f[maxn],c[maxn],
cl[maxn],tot=0;
```

```
bool cmp(node a, node b){
    if(id[a.1]!=id[b.1])return id[a.1]<id[b.1];</pre>
    else return a.r<b.r;</pre>
}
int main(){
    n=read();t=sqrt(n);
    for(int i=1;i<=n;i++)c[i]=a[i]=read(),id[i]=(i-1)
1)/t+1;m=read();sort(c+1,c+n+1);
    int un=unique(c+1,c+1+n)-c-1;
    for(int i=1; i <= n; i++) a[i]=lower\_bound(c+1,c+1+un,a[i])-c;
    for(int i=1;i<=m;i++)b[i].l=read(),b[i].r=read(),b[i].id=i;</pre>
    sort(b+1,b+m+1,cmp);
    for(int i=1;i<=m;i++){
        if(id[b[i].1]!=id[b[i-1].1]){
            memset(pos,0,sizeof pos),memset(f,0,sizeof f);
            k=min(n,id[b[i].1]*t),r=k,num=0,tot=0;
        }
        if(id[b[i].r]==id[b[i].l]){
            sum=0;
            for(int j=b[i].1;j<=b[i].r;j++)
                if(!pos[a[j]])pos[a[j]]=j;
                else sum=max(j-pos[a[j]],sum);
            for(int j=b[i].1;j<=b[i].r;j++)
                pos[a[j]]=0;ans[b[i].id]=sum;
        }
        else {
            while(r<b[i].r){</pre>
                 r++;if(!f[a[r]])f[a[r]]=r,cl[++tot]=a[r];
                 pos[a[r]]=r;num=max(num,pos[a[r]]-f[a[r]]);
            }
            sum=num; l=k+1;
            while(1>b[i].1){
                1--, sum=max(sum, pos[a[1]]-1);
                ans[b[i].id]=sum;if(!pos[a[1]])pos[a[1]]=1;
            while(1!=k+1){if(pos[a[1]]==1)pos[a[1]]=0;1++;}
        }
    }
    for(int i=1;i <= m;i++)printf("%d\n",ans[i]);
    return 0;
}
```

1.11 点分树 (点分治的在线)

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int n,m,Min,cnt,inf=1e9,x,y,sum,rt,ans,opt;
int val[maxn],h[maxn],sz[maxn],fa[maxn];
int top[maxn],f[maxn],son[maxn],siz[maxn],d[maxn];
vector<int>e[maxn],c[2][maxn];bool vis[maxn];
void dfs1(int x,int fa){
    f[x]=fa,d[x]=d[fa]+1;siz[x]=1;
    int Max=0;
```

```
for(auto i:e[x])
        if(i^fa){
            dfs1(i,x),siz[x]+=siz[i];
            if(siz[i]>Max)Max=siz[i],son[x]=i;
        }
}
void dfs2(int x,int tf){
    top[x]=tf;if(son[x])dfs2(son[x],tf);
    for(auto i:e[x])
        if((i^{f[x]})&&(i^{son[x]}))dfs2(i,i);
int Lca(int x,int y){
    while(top[x]!=top[y]){
        if(d[top[x]]<d[top[y]])swap(x,y);</pre>
        x=f[top[x]];
    }
    if(d[x]>d[y])swap(x,y);return x;
int getdis(int u,int v){int lca=Lca(u,v);return d[u]+d[v]-2*d[lca];}
void add(int u,int opt,int x,int val)
{for(int i=x+1;i<=sz[u];i+=lowbit(i))c[opt][u][i]+=val;}</pre>
int gry(int u,int opt,int x){
    int res=0;for(int i=min(x+1,sz[u]);i;i-=lowbit(i))res+=c[opt][u][i];return
res;
void findrt(int x,int f){
    sz[x]=1;int res=0;
    for(auto v:e[x])if(v!=f&&!vis[v])
        findrt(v,x),sz[x]+=sz[v],res=max(res,sz[v]);
    res=max(res,sum-sz[x]);
    if(res<Min)Min=res,rt=x;</pre>
}
void dfs(int x){
    vis[x]=1;sz[x]=sum+1;
    c[0][x].resize(sz[x]+1), c[1][x].resize(sz[x]+1);
    for(auto v:e[x])
        if(!vis[v]){
            sum=sz[v];rt=0;Min=inf;findrt(v,0);
            fa[rt]=x,dfs(rt);
        }
void modify(int x,int num)
    for(int i=x;i;i=fa[i])add(i,0,getdis(x,i),num);
    for(int i=x;fa[i];i=fa[i])add(i,1,getdis(x,fa[i]),num);
}
signed main()
{
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read();m=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)val[i]=read();</pre>
    for(int i=1;i<n;i++)x=read(),y=read(),e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
    dfs1(1,0);dfs2(1,1);
    sum=n,Min=inf;
    findrt(1,0);dfs(rt);
```

```
for(int i=1;i<=n;i++)modify(i,val[i]);</pre>
    while(m--)
    {
        opt=read(), x=read(), y=read(); x=x^ans, y=y^ans;
        if(opt==0)
        {
            ans=0, ans+=qry(x,0,y);
            for(int i=x;fa[i];i=fa[i])
                 int dis=getdis(x,fa[i]);
                 if(y>=dis)ans+=qry(fa[i],0,y-dis)-qry(i,1,y-dis);
            }
            print(ans);puts("");
        }
        else modify(x,y-val[x]),val[x]=y;
    }
    return 0;
}
```

1.12 dsu on the tree /启发式合并

用重儿子性质,暴力处理清儿子。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
const int maxn=1e5+5;
inline int read()
{
                char ch=getchar();int x=0;bool f=0;
                for(;!isdigit(ch);ch=getchar())if(ch=='-')f=1;
                for(;isdigit(ch);ch=getchar())x=(x<<1)+(x<<3)+(ch^48);
               if(f==1)x=-x;return x;
}
struct node
                int v,nex;
}e[maxn*2];
int
n,m,a[maxn],b[maxn],head[maxn],s[maxn],son[maxn],x,y,ans[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],sum,Max=0,cnt,c[maxn],s
void add(int x,int y){e[++cnt].v=y;e[cnt].nex=head[x];head[x]=cnt;}
void dfs(int x,int fa)
                int p=0;s[x]=1;
                for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
                               int v=e[i].v;if(v==fa)continue;
                               dfs(v,x);s[x]+=s[v];if(s[v]>p)p=s[v],son[x]=v;
                }
}
void del(int x,int fa)
                sum=0;c[a[x]]--;
                for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
```

```
int v=e[i].v;if(v==fa)continue;
        del(v,x);
    }
void dfs2(int x,int fa)
    c[a[x]]++;if(c[a[x]]==1)sum++;
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
        int v=e[i].v;if(v==fa)continue;
        dfs2(v,x);
    }
}
void dfs1(int x,int fa,int num)
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
        int v=e[i].v;if(v==fa||son[x]==v)continue;
        dfs1(v,x,0);
    if(son[x])dfs1(son[x],x,1);
    c[a[x]]++;if(c[a[x]]==1)sum++;
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
        int v=e[i].v;if(v==fa||son[x]==v)continue;
        dfs2(v,x);
    }ans[x]=sum;
    if(num==0)del(x,fa), Max=0;
}
signed main()
    n=read();
    for(int i=1;i<n;i++)x=read(),y=read(),add(x,y),add(y,x);
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();
    dfs(1,0); dfs1(1,0,1); m=read();
    for(int i=1; i <= m; i++)x = read(), printf("%lld\n", ans[x]);
    return 0;
}
```

1.13 笛卡尔树

给定一个 $1 \sim n$ 的排列 p,构建其笛卡尔树。

即构建一棵二叉树,满足:

- 1. 每个节点的编号满足二叉搜索树的性质。
- 2. 节点 i 的权值为 p_i ,每个节点的权值满足小根堆的性质。

```
int st[maxn],n,m,ls[maxn],rs[maxn],top=0,a[maxn];
long long ans1=0,ans2=0;
int main()
{
    n=read();
```

```
for(int i=1;i<=n;i++)
{
        a[i]=read();int pos=top;
        while(a[i]<a[st[top]]&&top>0)top--;
        if(pos>top)ls[i]=st[top+1];
        if(top!=0)rs[st[top]]=i;st[++top]=i;
}
for(int i=1;i<=n;i++)ans1=ans1^(111*i*(1s[i]+1)),ans2=ans2^(111*i*(rs[i]+1));
        cout<<ans1<<" "<<ans2<<end1;
        return 0;
}</pre>
```

1.14 RMQ

1.15 李超树

```
double k[maxn],b[maxn],Max;
int n,m,tag[maxn*4],v[maxn*4];
int x,y,ans,opt,las,x2,y2,tot=0;
double get(int i,int x){return k[i]*x+b[i];}
void add(int rt,int l,int r,int L,int R,int x){
    if(1>R||r<L)return;</pre>
    if(1>=L\&r<=R){
        if(!tag[rt]){tag[rt]=x;return;}
        if(get(x,mid)-get(tag[rt],mid)>eps)swap(tag[rt],x);
        if(l==r){return;}
        if(k[tag[rt]]>k[x]){add(ls,l,mid,L,R,x);}
        else add(rs,mid+1,r,L,R,x);
        return;
    add(1s,1,mid,L,R,x);add(rs,mid+1,r,L,R,x);
pair<double,int>query(int rt,int 1,int r,int x){
    if(1>x||r<x) return mp(0,0);
    if(l==r)return mp(get(tag[rt],x),-tag[rt]);
    double sum=0;int id;
    pair<double,int>u=max(query(ls,l,mid,x),query(rs,mid+1,r,x));
```

```
if(tag[rt])sum=get(tag[rt],x);
    if(fabs(u.fi-sum)<eps){id=min(tag[rt],-u.se);return mp(sum,-id);}</pre>
    return max(mp(sum,-tag[rt]),u);
}
signed main(){
    //freopen("1.in","r",stdin);
    //freopen("1.out","w",stdout);
    n=read():
    for(int i=1;i<=n;i++){
        opt=read();
        if(opt==0){
            x=read(), x=(x+las-1)%39989+1;
            pi ans=query(1,1,N,x);
            las=-ans.se;printf("%d\n",las);
        }
        if(opt==1){
            x=read(),y=read(),x2=read();
            x=(x+1as-1)\%39989+1, y=(y+1as-1)\%mod+1, x2=(x2+1as-1)\%39989+1, y2=
(y2+1as-1)%mod+1;
            if(x>x2)swap(x,x2),swap(y,y2);
            if(x==x2)k[++tot]=0,b[tot]=y2;
            else k[++tot]=1.0*(y2-y)/(x2-x),b[tot]=1.0*y-1.0*k[tot]*x;
            add(1,1,N,x,x2,tot);
        }
    }
    return 0;
}
```

2字符串

2.1AC自动机

(kmp套字典树)

给你一个文本串 S 和 n 个模式串 $T1 \sim n$,请你分别求出每个模式串 Ti 在 S 中出现的次数。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=2e6+5;
int n,m,tot=1,pos[maxn],in[maxn];
int ch[maxn][26],fail[maxn],sum[maxn],ans[maxn];
char a[maxn],b[maxn];
void ins(int id){
    int len=strlen(a+1);
   int now=1;
    for(int i=1;i<=len;i++){</pre>
        if(!ch[now][a[i]-'a']) ch[now][a[i]-'a']=++tot;
        now=ch[now][a[i]-'a'];
    }pos[id]=now;
void getfail(){
    for(int i=0;i<26;i++)ch[0][i]=1;
    queue<int>q;q.push(1);
    while(!q.empty()){
        int x=q.front();q.pop();
```

```
for(int i=0;i<26;i++)
            if(ch[x][i])
                fail[ch[x][i]]=ch[fail[x]][i],
                q.push(ch[x][i]),in[fail[ch[x][i]]]++;
            else ch[x][i]=ch[fail[x]][i];
    }
void topsort(){
    queue<int>q;
    for(int i=1;i<=tot;i++)if(in[i]==0)q.push(i);</pre>
    while(!q.empty()){
        int x=q.front();q.pop();
        in[fail[x]]--;sum[fail[x]]+=sum[x];
        if(in[fail[x]]==0)q.push(fail[x]);
    }
}
signed main(){
    n=read();
    for(int i=1;i<=n;i++){
        scanf("%s",a+1);ins(i);
    scanf("%s",b+1);getfail();
    int len=strlen(b+1),now=1;
    for(int i=1;i<=len;i++){
        now=ch[now][b[i]-'a'];
        sum[now]++;
    }topsort();
    for(int i=1;i<=n;i++)
        printf("%d\n",sum[pos[i]]);
    return 0;
}
```

2.2后缀自动机

请你求出 S 的所有出现次数不为 1 的子串的出现次数乘上该子串长度的最大值。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=2e6+5, M=34005;
char s[maxn];
int m, ch[maxn][26], fa[maxn], len[maxn], p, t=1, tot=1, sz[maxn];
long long ans=0;vector<int>e[maxn];
void ins(int x){
    p=t;t=++tot;len[t]=len[p]+1;sz[t]=1;
    for(;p\&\&!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
    if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
    if(len[q]==len[p]+1){fa[t]=q;return;}
    ++tot; len[tot]=len[p]+1; fa[tot]=fa[q]; fa[q]=fa[t]=tot;
    memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof ch[q]);
    for(int i=p;ch[i][x]==q;i=fa[i])ch[i][x]=tot;
void build(){for(int i=2;i<=tot;i++)e[fa[i]].pb(i);}</pre>
void dfs(int x){
    for(auto i:e[x]){
        dfs(i);sz[x]+=sz[i];
```

```
}if(sz[x]!=1)ans=max(ans,1ll*sz[x]*len[x]);
}
signed main()
{
    //freopen("1.in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    scanf("%s",s+1);m=strlen(s+1);
    for(int i=1;i<=m;i++)ins(s[i]-'a');
    build();dfs(1);cout<<ans;
    return 0;
}</pre>
```

2.2.1 后缀自动机加数据结构

给两个串,问B的字串有多少个不是A的字串

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define pb push_back
#define mid (1+r>>1)
#define 11 long long
const int maxn=1e6,M=34005;
int n,m,ls[maxn*32],rs[maxn*32],rt[maxn],tot=0,1,r,g[maxn];
char a[maxn],b[maxn];
void add(int &rt,int 1,int r,int pos){
    if(1>pos||r<pos)return;</pre>
    rt=++tot;if(1==r)return;
    add(ls[rt],l,mid,pos),add(rs[rt],mid+1,r,pos);
}
int merge(int x,int y,int 1,int r){
   if(|x|||y) return x+y;
    int rt=++tot;if(l==r)return rt;
    ls[rt]=merge(ls[x],ls[y],l,mid);
    rs[rt]=merge(rs[x],rs[y],mid+1,r);return rt;
}
bool query(int rt,int l,int r,int L,int R){
   if(1>R||r<L||!rt) return 0;
    if(1>=L\&r<=R) return 1;
    return query(ls[rt],l,mid,L,R)|query(rs[rt],mid+1,r,L,R);
}
struct SAM{
   int len[maxn],tag[maxn],ch[maxn][26],fa[maxn],las=1,tot=1;
    vector<int>e[maxn];
    void clear(){
        for(int i=1;i<=tot;i++)</pre>
            memset(ch[i],0,sizeof ch[i]),fa[i]=0,tag[i]=0,len[i]=0;
        tot=las=1;
    }
    void ins(int x,int pos){
        int p=las,t=++tot;las=tot;len[t]=len[p]+1;add(rt[t],1,n,pos);
        for(;!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
        if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
        if(len[p]+1==len[q]){fa[t]=q;return;}
        len[++tot]=len[p]+1; fa[tot]=fa[q]; fa[q]=fa[t]=tot;
        memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof ch[q]);add(rt[t],1,n,pos);
```

```
for(;ch[p][x]==q;p=fa[p])ch[p][x]=tot;
    }
    void ins2(int x){
        int p=las,t=++tot;las=tot;len[t]=len[p]+1;tag[t]=len[t];
        for(;!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
        if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
        if(len[p]+1==len[q]){fa[t]=q;return;}
        len[++tot]=len[p]+1; fa[tot]=fa[q]; fa[q]=fa[t]=tot;
        memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof ch[q]);tag[tot]=tag[q];
        for(;ch[p][x]==q;p=fa[p])ch[p][x]=tot;
    void dfs(int x){
        for(auto i:e[x])
            dfs(i),rt[x]=merge(rt[x],rt[i],1,n);
    }
    void work(){
        for(int i=2;i<=tot;i++)e[fa[i]].pb(i);dfs(1);</pre>
    }
}S,T;
void solve(int l,int r,int m){
    int p=1,1x=0;
    11 ans=0;
    for(int i=1;i<=m;i++){
        int x=b[i]-'a';T.ins2(x);
        while(true){
            if(s.ch[p][x]\&query(rt[s.ch[p][x]],1,n,lx+l,r))
                {p=s.ch[p][x];1x++;break;}
            if(!lx)break;lx--;
            if(s.len[s.fa[p]]==lx)p=s.fa[p];
        }g[i]=1x;
    for(int i=2;i<=T.tot;i++)</pre>
        ans+=max(0,T.len[i]-max(T.len[T.fa[i]],g[T.tag[i]]));
    for(int i=1;i<=m;i++)g[i]=0;
    printf("%11d\n",ans);
}
signed main(){
    scanf("%s",a+1);n=strlen(a+1);
    for(int i=1;i<=n;i++)S.ins(a[i]-'a',i);m=read();S.work();</pre>
    for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
        T.clear(); scanf("%s",b+1);
        l=read(), r=read(); solve(l, r, strlen(b+1));
    return 0;
}
```

一些经典操作

求最长公共子串 (多个串)

```
int n,m,c[maxn],sa[maxn];
char a[maxn];
struct SAM{
  int len[maxn],fa[maxn],tot=1,las=1,ch[maxn][26],mx[maxn],mn[maxn];
  void ins(int x){
```

```
int p=las,t=++tot;las=tot;len[t]=len[p]+1;mn[t]=len[t];
        for(;!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
        if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
        if(len[q]==len[p]+1){fa[t]=q;return;}
        len[++tot] = len[p]+1; fa[tot] = fa[q]; fa[q] = fa[t] = tot; mn[tot] = len[tot];
        memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof ch[q]);
        for(;ch[p][x]==q;p=fa[p])ch[p][x]=tot;
    }
    void work(){
        for(int i=1;i<=tot;i++) ++c[len[i]];</pre>
        for(int i=1;i<=tot;i++) c[i]+=c[i-1];
        for(int i=1;i<=tot;i++) sa[c[len[i]]--]=i;
    }
    void solve(int n){
        int x=1,1=0;for(int i=2;i<=tot;i++)mx[i]=0;
        for(int i=1;i<=n;i++){
            while(x\&\&!ch[x][a[i]-'a'])x=fa[x],l=len[x];
            if(!x)x=1, l=0;
            if(ch[x][a[i]-'a'])x=ch[x][a[i]-'a'],1++;mx[x]=max(mx[x],1);
        for(int i=tot;i>=1;i--){
            int x=sa[i];
            mx[fa[x]]=max(mx[x],mx[fa[x]]);
            mn[x]=min(mn[x],mx[x]);
        }
}sam;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    while(~scanf("%s",a+1)){
        n++; m=strlen(a+1);
        if(n==1)\{for(int i=1;i<=m;i++)sam.ins(a[i]-'a');sam.work();\}
        else sam.solve(m);
    }int ans=0;
    for(int i=1;i<=sam.tot;i++)ans=max(ans,sam.mn[i]);</pre>
    cout<<ans;</pre>
    return 0;
}
```

不同子串个数

```
char s[maxn];
int len;
long long ans=0;
struct Sam
{
   int ch[maxn][27],len[maxn],fa[maxn];
   long long f[maxn];
   int t=1,tot=1;vector<int>e[maxn];
   void ins(int x)
   {
      int p=t;t=++tot;len[t]=len[p]+1;
   }
}
```

```
for(;p&&!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
        if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
        if(len[q]==len[p]+1){fa[t]=q;return;}
        len[++tot]=len[p]+1; fa[tot]=fa[q]; fa[q]=fa[t]=tot;
        memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof(ch[tot]));
        for(int i=p;ch[i][x]==q;i=fa[i])ch[i][x]=tot;
    long long dfs(int x)
        //cout<<x<<endl;</pre>
        if(f[x])return f[x];
        for(int i=0; i<26; i++)if(ch[x][i])f[x]+=dfs(ch[x][i])+1;
        return f[x];
    }
}sam;
signed main()
{
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    len=read();scanf("%s",s+1);
    for(int i=1; i<=len; i++) sam.ins(s[i]-'a');
    cout<<sam.dfs(1);</pre>
    return 0;
}
```

字典序第K大

```
int n,m,x,y;
char s[maxn];
struct Sam
{
    int tot=1,t=1,len[maxn],sz[maxn],fa[maxn],f[maxn];
    int ch[maxn][26];vector<int>e[maxn];
    void ins(int x)
        int p=t;t=++tot;len[tot]=len[p]+1;sz[t]=1;
        for(;p\&\&!ch[p][x];p=fa[p])ch[p][x]=t;
        if(!p){fa[t]=1;return;}int q=ch[p][x];
        if(len[p]+1==len[q]){fa[t]=q;return;}
        len[++tot]=len[p]+1; fa[tot]=fa[q]; fa[q]=fa[t]=tot;
        memcpy(ch[tot],ch[q],sizeof ch[tot]);
        for(int i=p;ch[i][x]==q;i=fa[i])ch[i][x]=tot;
    }
    void build(){for(int i=2;i<=tot;i++)e[fa[i]].pb(i);}</pre>
    void dfs1(int x){for(auto i:e[x])dfs1(i),sz[x]+=sz[i];}
    int dfs2(int x){if(f[x])return f[x];sz[x]=1,f[x]=1;for(int
i=0; i<26; i++)if(ch[x][i])f[x]+=dfs2(ch[x][i]); return f[x];}
    int dfs3(int x){if(f[x])return f[x];f[x]=sz[x];for(int i=0;i<26;i++)if(ch[x]
[i])f[x]+=dfs3(ch[x][i]);return f[x];}
    void query(int x,int k)
    {
        if(k==0)return;
        for(int i=0;i<26;i++)
```

```
if(f[ch[x][i]]>=k){putchar(i+'a'),query(ch[x][i],k-sz[ch[x]
[i]]);return;}
            else k-=f[ch[x][i]];
        }
    }
}sam;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    scanf("%s",s+1);n=strlen(s+1);
    for(int i=1;i<=n;i++)sam.ins(s[i]-'a');</pre>
    x=read(),y=read();
    if(x==0) sam.dfs2(1), sam.sz[1]=1;
    else sam.build(),sam.dfs1(1),sam.dfs3(1);
    if(sam.f[1]-sam.sz[1]<y)puts("-1");</pre>
    else sam.query(1,y);
    return 0;
}
```

一些性质:

- 1. 反串的 SAM 的parent树就是后缀树。(直接建应该是前缀树)
- 2. 设 lcs(i,j) 为前缀 i,j 的最长公共后缀长度,其等于parent 树上 LCA 的 len 值。
- 3. 广义SAM, 每次插串把 las 变为 1。
- 4. parent 树上,父节点的 endpos 恰恰是子节点的 endpos 求并,可用线段树合并维护。

5.

2.3 KMP

```
int n,m,nex[maxn],lena,lenb,st[maxn],tot=0;
char a[maxn],b[maxn];
signed main()
    //freopen("P3375_11.in","r",stdin);
// freopen(".out","w",stdout);
    scanf("%s",a+1);lena=strlen(a+1);
    scanf("%s",b+1);lenb=strlen(b+1);
    int j=0; nex[1]=0;
    for(int i=2;i<=lenb;i++)</pre>
    {
        while(j\&\&b[j+1]!=b[i]) j=nex[j];
        if(b[j+1]==b[i])j++;nex[i]=j;
    }j=0;
    for(int i=1;i<=lena;i++)</pre>
    {
        while(j&&b[j+1]!=a[i])j=nex[j];
        if(b[j+1]==a[i])j++;
        if(j==lenb)printf("%d\n",i-lenb+1),j=nex[j];
    }
```

```
for(int i=1;i<=lenb;i++)printf("%d ",nex[i]);
return 0;
}</pre>
```

2.4 扩展kmp

```
int n,m,z[maxn],lena,lenb,p[maxn],tot=0,ans1,ans2;
char a[maxn],b[maxn];
void getz()
    z[1]=lenb;int id=0,r=0;
    for(int i=2;i<=lenb;i++)</pre>
        if(i<=r)z[i]=min(z[i-id+1],r-i+1);
        while(i+z[i] \le lenb\&b[i+z[i]] == b[z[i]+1]) ++ z[i];
        if(i+z[i]-1>r)id=i,r=i+z[i]-1;
    }
void exkmp()
    for(int i=1, id=0, r=0; i<=1ena; i++)
    {
        if(i<=r)p[i]=min(z[i-id+1],r-i+1);
        while(i+p[i] \le lena\&a[i+p[i]] == b[p[i]+1]) ++ p[i];
        if(i+p[i]-1>r)id=i,r=i+p[i]-1;
}
signed main()
    scanf("%s",a+1);lena=strlen(a+1);
    scanf("%s",b+1);lenb=strlen(b+1);
    getz();exkmp();
    for(int i=1;i<=lenb;i++)ans1=ans1^(i*(z[i]+1));//,cout<<z[i]<<" ";cout<<endl;</pre>
    for(int i=1;i<=lena;i++)ans2=ans2\land(i*(p[i]+1));//cout<<s[i]<<"";
    cout<<ans1<<end1<<ans2<<end1;</pre>
    return 0;
}
```

3 图论

3.1 tarjan

3.1.1 强连通分量

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=2e5+5;
struct edge{int u,v,nex;}e[10000005];
int
n,m,head[maxn],st[maxn],top=0,dfn[maxn],idx=0,low[maxn],c[maxn],num[maxn],in[maxn],out[maxn],tot=0,cnt=0,x,y,ans1=0,ans;
void tarjan(int x)
```

```
dfn[x]=low[x]=++idx;st[++top]=x;
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
    {
        int v=e[i].v;
        if(!dfn[v])tarjan(v),low[x]=min(low[x],low[v]);
        else if(!c[v])low[x]=min(low[x],dfn[v]);
    }
    if(dfn[x]==low[x]){
        tot++;c[x]=tot;num[tot]++;
        while(st[top]!=x&&top>0)c[st[top]]=tot,top--,num[tot]++;
        top--;
    }
}
void add(int x,int y){e[++cnt].v=y,e[cnt].u=x;e[cnt].nex=head[x],head[x]=cnt;}
int main()
{
    n=read();
    for(int i=1; i \le n; i++) \{x=read(); while(x!=0) add(i,x), x=read(); \}
    for(int i=1;i<=n;i++)if(!dfn[i])tarjan(i);</pre>
    if(tot==1)cout<<"1\n0",exit(0);</pre>
    for(int
i=1;i<=cnt;i++)if(c[e[i].u]!=c[e[i].v])in[c[e[i].v]]++,out[c[e[i].u]]++;
    for(int i=1;i<=tot;i++)</pre>
    {
        if(in[i]==0)ans++;
        if(out[i]==0)ans1++;
    }
    return 0;
}
```

3.1.2缩点

```
void tarjan(int x)
{
    dfn[x]=low[x]=++tim;st[++top]=x;vis[x]=1;
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex){
        if(!dfn[e[i].v])tarjan(e[i].v),low[x]=min(low[x],low[e[i].v]);
        else if(vis[e[i].v])low[x]=min(low[x],dfn[e[i].v]);
    }
    if(dfn[x]==low[x]){
        ++tot;
        while(st[top]!=x)
            id[st[top]]=tot,vv[tot]+=v[st[top]],
            vis[st[top]]=0,top--;
        id[st[top]]=tot,vv[tot]+=v[st[top]],vis[st[top]]=0,top--;
}
```

3.1.3 割点 (删去图不连通的点)

```
int n,m,dfn[maxn],low[maxn],vis[maxn],tot=0,rt,c=0,x,y,res=0;vector<int>e[maxn];
void tarjan(int x){
    dfn[x]=low[x]=++tot;
    for(auto i:e[x]){
        if(!dfn[i]){
            tarjan(i);low[x]=min(low[i],low[x]);
            if(x!=rt\&low[i]>=dfn[x])vis[x]=1;
            else if(x==rt)c++;
        }low[x]=min(low[x],dfn[i]);
    if(x==rt\&c>=2)vis[x]=1;
}
signed main()
    n=read(),m=read();
    for(int i=1; i \le m; i++) = read(), e[x].pb(y), e[y].pb(x);
    for(int i=1;i<=n;i++)if(!dfn[i])rt=i,c=0,tarjan(i);</pre>
    for(int i=1;i<=n;i++)res+=vis[i];cout<<res<<endl;</pre>
    for(int i=1;i<=n;i++)if(vis[i])printf("%d ",i);</pre>
    return 0;
}
```

3.1.4边双 (无割边)

```
int n,m,x,y,dfn[maxn],low[maxn],cnt=0,idx=0,st[maxn],top=0,tot=0,vis[maxn];
vector<pi>e[maxn]; vector<int>p[maxn];
void tarjan(int x,int fa){
    dfn[x]=low[x]=++idx;
    st[++top]=x;vis[x]=1;
    for(auto i:e[x])if(i.se!=fa){
        if(!dfn[i.fi]){
            tarjan(i.fi,i.se);low[x]=min(low[x],low[i.fi]);
        }
        else low[x]=min(low[x],dfn[i.fi]);
    if(dfn[x]==low[x]){
        ++tot;
        while(st[top]!=x)p[tot].pb(st[top]),vis[st[top]]=0,top--;
        top--;p[tot].pb(x);vis[x]=0;
    }
}
signed main(){
    //freopen("1.in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();
    for(int i=1; i < m; i++) \{x = read(), y = read(); e[x].pb(mp(y,i)), e[y].pb(mp(x,i)); \}
    for(int i=1;i<=n;i++)if(!dfn[i]){tarjan(i,0);}</pre>
    cout<<tot<<endl;</pre>
    for(int i=1;i<=tot;i++){
        printf("%ld ",p[i].size());
        for(auto j:p[i])printf("%d ",j);
        puts("");
```

```
}
return 0;
}
```

3.1.5 点双

```
int n,m,x,y,dfn[maxn],low[maxn],cnt=0,idx=0,st[maxn],top=0,tot=0,vis[maxn];
vector<int>e[maxn],p[maxn];
void tarjan(int x,int fa){
    dfn[x]=low[x]=++idx;
    st[++top]=x;vis[x]=1;
    if(e[x].size()==0){p[++tot].pb(x);}
    for(auto i:e[x])if(i!=fa){
        if(!dfn[i]){
            tarjan(i,x);
            if(dfn[x]<=low[i]){</pre>
                 ++tot;p[tot].pb(x);
                while(st[top]!=i)p[tot].pb(st[top]),vis[st[top]]=0,top--;
                 top--;vis[i]=0;p[tot].pb(i);
            }low[x]=min(low[x],low[i]);
        }
        else low[x]=min(low[x],dfn[i]);
    }
signed main(){
    //freopen("1.in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i \le m;i++)\{x=read(),y=read();if(x==y)\}
{continue;}e[x].pb(y),e[y].pb(x);}
    for(int i=1;i<=n;i++)if(!dfn[i]){tarjan(i,0);}</pre>
    cout<<tot<<endl;</pre>
    for(int i=1;i<=tot;i++){</pre>
        printf("%ld ",p[i].size());
        for(auto j:p[i])printf("%d ",j);
        puts("");
    }
    return 0;
}
```

3.2 网络流

```
int n,m,x,y,s,t,z;
struct Dinic
{
    int
head[maxn],to[maxn*4],nex[maxn*4],w[maxn*4],cnt=1,dis[maxn],cur[maxn],vis[maxn],s
um,maxflow;
    void add(int x,int y,int z)
{to[++cnt]=y,w[cnt]=z,nex[cnt]=head[x],head[x]=cnt;
    to[++cnt]=x,w[cnt]=0,nex[cnt]=head[y],head[y]=cnt;}
    void clear(){memset(head,0,sizeof head),memset(cur,0,sizeof
cur),cnt=1,maxflow=0;memset(vis,0,sizeof vis);}
    bool bfs()
```

```
memset(dis,-1,sizeof dis);queue<int>q;
        q.push(s);dis[s]=0;
        for(int i=1;i<=n;i++)cur[i]=head[i];</pre>
        while(!q.empty()){
            int x=q.front();q.pop();
            for(int i=head[x];i;i=nex[i]){
                if(dis[to[i]]=-1\&w[i]) \{q.push(to[i]); dis[to[i]]=dis[x]+1;\}
            }
        }
        return dis[t]!=-1;
    }
    int dfs(int x,int flow)
        if(x==t)return flow;int sum=0;
        for(int i=cur[x];i&&flow;i=nex[i]){cur[x]=i;
            if(dis[to[i]]==dis[x]+1\&w[i]){
                int num=dfs(to[i],min(flow,w[i]));
                flow-=num,w[i]-=num;w[i^1]+=num;sum+=num;
            }
        }
        return sum;
    }
    void work()
        while(bfs())maxflow+=dfs(s,inf);
}G;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();s=read();G.cnt=1;
    for(int i=1; i \le m; i++) = read(), y=read(), z=read(), G.add(x,y,z);
    G.work();cout<<G.maxflow<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

3.2.1费用流

```
int n,m,s,t,x,y,z,w;
struct SSP
{
    int head[maxn],to[maxn*4],nex[maxn*4],w[maxn*4],c[maxn*4],
        cnt=1,dis[maxn],cur[maxn],vis[maxn],mincost,maxflow;
    void add(int x,int y,int z,int cost)
{to[++cnt]=y,w[cnt]=z,c[cnt]=cost,nex[cnt]=head[x],head[x]=cnt;
        to[++cnt]=x,w[cnt]=0,c[cnt]=-cost,nex[cnt]=head[y],head[y]=cnt;}
    void clear(){memset(head,0,sizeof head),memset(cur,0,sizeof
cur),cnt=1,maxflow=0,mincost=0;memset(vis,0,sizeof vis);}
    bool spfa()
    {
        memset(dis,0x3f,sizeof dis);memcpy(cur,head,sizeof head);
}
```

```
queue<int>q;q.push(s);dis[s]=0;vis[s]=1
        while(!q.empty())
        {
            int x=q.front();q.pop();vis[x]=0;
            for(int i=head[x];i;i=nex[i])
                if(dis[to[i]]>dis[x]+c[i]&&w[i])
                {
                    dis[to[i]]=dis[x]+c[i];
                    if(!vis[to[i]])q.push(to[i]),vis[to[i]]=1;
                }
        return dis[t]!=inf;
    }
    int dfs(int x,int flow)
    {
        if(x==t)return flow;
        int sum=0;vis[x]=1;
        for(int i=cur[x];i&&flow;i=nex[i])
            cur[x]=i;
            if(!vis[to[i]]&&w[i]&&dis[to[i]]==dis[x]+c[i])
                int k=dfs(to[i],min(flow,w[i]));
                flow-=k, sum+=k; w[i]-=k, w[i^1]+=k; mincost+=k*c[i];
        }vis[x]=0;
        return sum;
    }
    void work()
        while(spfa())maxflow+=dfs(s,inf);
    }
}G;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(), m=read(), t=read(); G.cnt=1;
    for(int i=1;i \le m;i++)x = read(),y = read(),x = read(),w = read(),G.add(x,y,z,w);
    G.work();cout<<G.maxflow<<" "<<G.mincost<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

3.2.2 有源汇上下界网络流

```
const int maxn=1e6+10;
int n,m,s,t,tot,cnt=0,x,y,z,head[maxn],p;
struct node
{
    int v,nex;long long w;
}e[maxn];
const int inf=1<<29;
void add(int u,int v,int w)
{e[++cnt].v=v,e[cnt].w=w,e[cnt].nex=head[u];head[u]=cnt;}
int d[maxn],cur[maxn],in[maxn],out[maxn],c[maxn];</pre>
```

```
bool bfs(int s,int t)
{
    memset(d,-1,sizeof d);
    queue<int>q;q.push(s);d[s]=0;cur[s]=head[s];
    while(!q.empty())
        int u=q.front();q.pop();
        for(int i=head[u];i;i=e[i].nex)
            if(e[i].w\&d[e[i].v]==-1)
            {
                int v=e[i].v;
                d[v]=d[u]+1;q.push(v);cur[v]=head[v];
                if(v==t)
                    return 1;
            }
    }
    return 0;
}
long long dfs(int u,long long limit,int t)
    if(u==t)return limit;
    int flow=0;
    for(int i=cur[u];i&&flow<limit;i=e[i].nex)</pre>
        cur[u]=i;int v=e[i].v;
        if(e[i].w&d[v]==d[u]+1)
            int f=dfs(v,min(e[i].w,limit-flow),t);
            if(!f)d[v]=-1;e[i].w-=f,e[i^1].w+=f;flow+=f;
        }
    return flow;
long long dinic(int s,int t)
    long long maxflow=0,flow=0;cur[s]=head[s];
    while(bfs(s,t))
        while(flow=dfs(s,inf,t))
            maxflow+=flow;
    return maxflow;
int main()
{
    while(~scanf("%d %d",&n,&m))
    {
        memset(e,0,sizeof e);int
s=n+m+1,t=s+1,s2=t+1,t2=s2+1;cnt=1;memset(cur,0,sizeof cur);
        memset(head,0,sizeof head);memset(in,0,sizeof in);memset(out,0,sizeof
out);int sum=0;
        for(int
i=1;i<=m;i++)g[i]=read(),add(i+n,t,inf),add(t,i+n,0),in[t]+=g[i],out[i+n]+=g[i];
        for(int i=1;i<=n;i++)
        {
            c[i]=read(), p=read(); add(s,i,p), add(i,s,0);
```

```
for(int j=1;j<=c[i];j++)
             {
                 int tt=read(), l=read(), r=read(); tt++; add(i, tt+n, r-
1);add(tt+n,i,0);out[i]+=1,in[tt+n]+=1;
        }//cout<<sum<<endl;</pre>
        int 11=0;
        for(int i=1;i<=t;i++)
             if(in[i]>out[i])add(s2,i,in[i]-out[i]),l1+=in[i]-out[i],add(i,s2,0);
             else add(i,t2,out[i]-in[i]),add(t2,i,0);
        add(t,s,inf);add(s,t,0);
        long long flow1=dinic(s2,t2);//cout<<ll><<" "<<flow1<<' '<<cnt<<endl;</pre>
        if(flow1!=11){cout<<"-1\n\n";continue;}long long ans=e[cnt].w;</pre>
        e[cnt].w=0;e[cnt-1].w=0;
        long long flow2=dinic(s,t);
        cout<<ans+flow2<<end1<<end1;</pre>
    }
}
```

3.3 2-sat

怎么求解 2-SAT 问题?

使用强连通分量。 对于每个变量 x,我们建立两个点: x, $\neg x$ 分别表示变量 x 取 true 和取 false。所以,**图的节点个数是两倍的变量个数**。 **在存储方式上,可以给第** i **个变量标号为** i **,其对应的反值标号为** i+n。对于每个同学的要求 $(a\vee b)$,转换为 $\neg a\to b\wedge \neg b\to a$ 。对于这个式子,可以理解为:「若 a 假则 b 必真,若 b 假则 a 必真」然后按照箭头的方向建有向边就好了。综上,我们这样对上面的方程建图:

原式	建图
$\neg a \lor b$	$a \to b \land \neg b \to \neg a$
$a \lor b$	$\neg a \to b \land \neg b \to a$
$\neg a \lor \neg b$	$a \to \neg b \wedge b \to \neg a$

工目我们但到了这人 业园,

```
const int maxn=2000005;
struct edge{int v,nex;}e[maxn];
int
n,m,head[maxn],x,y,f1,f2,dfn[maxn],id[maxn],low[maxn],idx=0,top=0,st[maxn],vis[ma
xn],cnt=0,tot;
void add(int u,int v){e[++cnt].v=v,e[cnt].nex=head[u],head[u]=cnt;}
void tarjan(int x)
{
    dfn[x]=low[x]=++idx;st[++top]=x;vis[x]=1;
    for(int i=head[x];i;i=e[i].nex)
    {
        int v=e[i].v;
        if(!dfn[v])tarjan(v),low[x]=min(low[v],low[x]);
        else if(vis[v])low[x]=min(low[x],dfn[v]);
}
```

```
if(low[x]==dfn[x])
    {
        tot++;
        while(st[top+1]!=x)
            id[st[top]]=tot,vis[st[top]]=0,top--;
    }
int main()
    n=read();m=read();
    for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
    {
        x=read(), f1=read(), y=read(), f2=read();
        if(f1\&\&f2)add(x,y+n),add(y,x+n);if(f1\&\&!f2)add(x,y),add(y+n,x+n);
        if(!f1\&\&f2)add(x+n,y+n),add(y,x);if(!f1\&\&!f2)add(x+n,y),add(y+n,x);
    }
    for(int i=1;i<=n+n;i++)if(!id[i])tarjan(i);</pre>
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        if(id[i]==id[i+n])puts("IMPOSSIBLE"),exit(0);
    puts("POSSIBLE");
    for(int i=1;i<=n;i++)
        if(id[i]>id[i+n])printf("1 ");else printf("0 ");
    return 0;
}
```

3.4 KM

给定一张二分图, 左右部均有 n 个点, 共有 m条带权边, 且保证有完美匹配。

求一种完美匹配的方案,使得最终匹配边的边权之和最大。

```
int n,m,d[maxn][maxn],mat[maxn],Min[maxn],p,dx[maxn],dy[maxn],pre[maxn],x,y;
bool vis[maxn];
void match(int x)
{
    int y=0, num, id;
    memset(pre,0,sizeof pre);mat[y]=x;
    for(int i=1;i<=n;i++)Min[i]=inf;</pre>
    while(1)
    {
        x=mat[y];vis[y]=1;num=inf;
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        {
            if(vis[i])continue;
            if(Min[i]>dx[x]+dy[i]-d[x][i])
                Min[i]=dx[x]+dy[i]-d[x][i],pre[i]=y;
            if(Min[i]<num)num=Min[i],id=i;</pre>
        }
        for(int i=0;i<=n;i++)
            if(vis[i])dx[mat[i]]-=num,dy[i]+=num;
            else Min[i]-=num;
        }y=id;if(mat[y]==-1)break;
    while(y)mat[y]=mat[pre[y]],y=pre[y];
```

```
}
int KM()
    memset(mat,-1 ,sizeof mat);
    memset(dx,0,sizeof dx);memset(dy,0,sizeof dy);
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        memset(vis,0,sizeof vis),match(i);
    int res=0;
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        if(mat[i]!=-1)res+=d[mat[i]][i];
    return res;
}
signed main()
    n=read();m=read();memset(d,0x80,sizeof d);
    for(int i=1;i<=m;i++)x=read(),y=read(),d[x][y]=read();</pre>
    printf("%11d\n",KM());
    for(int i=1;i<=n;i++)printf("%11d ",mat[i]);</pre>
    return 0;
}
```

3.5 匈牙利

```
int n,m,e,ans;
int vis[N][N];
int ask[N],matched[N];
inline bool found(int x){ //dfs找增广路
    for (int i = 1; i <= m; i++)
     if (vis[x][i]){
       if (ask[i])
           continue;
       ask[i] = 1;
       if (!matched[i] || found(matched[i])) {
           matched[i] = x;
           return true;
       }
     }
    return false;
}
inline void match(){
   int cnt = 0;//cnt是计数器
    memset(matched, 0, sizeof(matched));
    for (int i = 1; i \le n; i++){
     memset(ask,0,sizeof(ask));
     if (found(i))
       cnt++; //找到了就加1
   }
    ans = cnt;
}
//从这里向下看起
int main(){
    scanf("%d%d%d",&n,&m,&e);//结点个数分别为n,m, 边数为e
    for (int i = 1; i \le e; i++){
```

```
int x,y;
    scanf("%d%d",&x,&y);
    vis[x][y] = 1;
}
match();///匈牙利算法, 见上
printf("%d \n",ans);
return 0;
}
```

3.6 差分约束

差分约束问题可以转化为最短路或最长路问题,所以两种转化也就形成了两种不同的连边方法。

- 1. 连边后求最短路 变形为 $x_j \leq x_i + k$ 即从 i 到 j 连一条边权为 k 的边。加入超级源点后求最短路,得到 $xi \leq 0$ 所有 x 最大解。
- 2. 连边后求最长路 变形为 $x_i \geq x_j k$,即从 j 到 i 连一条边权为 -k 的边。加入超级源点后求最长路,得到 $x_i \geq 0$ 所有 x 最小解。

3.7 虚树

```
int n,m,d[maxn],f[maxn]
[21],x,y,z,dfn[maxn],idx=0,a[maxn],st[maxn],top,minv[maxn],head[maxn],cnt;
bool flag[maxn];
struct edge{int v,w;edge(int x,int y):v(x),w(y){}};
struct node{int v,nex;}e2[maxn];
vector<edge>e[maxn];
void add(int x,int y){e2[++cnt].v=y,e2[cnt].nex=head[x];head[x]=cnt;}
void dfs(int x,int fa)
{
    d[x]=d[fa]+1;f[x][0]=fa;dfn[x]=++idx;
    for(int i=1; i<=20; i++)f[x][i]=f[f[x][i-1]][i-1];
    for(auto i:e[x])
    {
        int v=i.v;if(v==fa)continue;
        minv[v]=min(minv[x],i.w);dfs(v,x);
}
int Lca(int x,int y)
    if(d[x]< d[y])swap(x,y);
   for(int i=20;i>=0;i--)if(d[f[x][i]]>=d[y])x=f[x][i];
    if(x==y)return x;
    for(int i=20;i>=0;i--)if(f[x][i]!=f[y][i])x=f[x][i],y=f[y][i];
    return f[x][0];
}
bool cmp(int x,int y){return dfn[x]<dfn[y];}</pre>
void ins(int x)
{
   if(top==0){st[top=1]=x;return;}
    int lca=Lca(st[top],x);
```

```
while(top>1&&d[lca]<d[st[top-1]])</pre>
        add(st[top-1],st[top]),--top;
    if(d[lca]<d[st[top]])add(lca,st[top--]);</pre>
    if((!top)||(st[top]!=lca))st[++top]=lca;st[++top]=x;
}
int dfs1(int x)
    int sum=0.num;
    for(int i=head[x];i;i=e2[i].nex)sum+=dfs1(e2[i].v);
    if(flag[x])num=minv[x];
    else num=min(minv[x],sum);
    head[x]=0;flag[x]=0;return num;
}
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    memset(minv,0x3f,sizeof minv);
    n=read();
    for(int i=1;i<n;i++)</pre>
x=read(), y=read(), e[x].push_back(edge(y,z)), e[y].push_back(edge(x,z));
    dfs(1,0);//cout << Lca(1,2) << endl;
    m=read();
    while(m--)
    {
        x=read();top=0;
        for(int i=1;i<=x;i++)a[i]=read(),flag[a[i]]=1;
        sort(a+1,a+x+1,cmp);
        for(int i=1;i<=x;i++)ins(a[i]);//,cout<<st[1]<<" "<<top<<end];</pre>
        while(--top)add(st[top],st[top+1]);//cout<<st[1]<<endl;</pre>
        printf("%11d\n",dfs1(st[1]));cnt=0;
    return 0;
```

3.8 欧拉路径

```
int
n,m,x,y,head[maxn],in[maxn],p[maxn],s=1,t,c=0,st[maxn],tot=0;vector<int>e[maxn];
void dfs(int x){

    for(int i=p[x];i<e[x].size();i=p[x]){
        int v=e[x][i];p[x]=i+1;dfs(v);
    }
    st[++tot]=x;
}
signed main()
{

    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();
    for(int i=1;i<=m;i++)x=read(),y=read(),in[y]++,in[x]--,e[x].pb(y);
    for(int i=1;i<=n;i++)sort(e[i].begin(),e[i].end()),p[i]=0;
    for(int i=1;i<=n;i++)if(in[i]>0)c++,t=i;
```

```
else if(in[i]<0)c++,s=i;
if(c>2)puts("No"),exit(0);
dfs(s);
for(int i=tot;i>=1;i--)printf("%d ",st[i]);
return 0;
}
```

3.9 最小割树

最小割树=分治+最小割(最大流)

给定一个 n个点 m 条边的无向连通图, 多次询问两点之间的最小割。

```
void init(){
    for(int i=2;i<=cnt;i+=2)w[i]=w[i^1]=(w[i]+w[i^1])/2;
}
void add(int x,int y,int z){to[++cnt]=y,nex[cnt]=head[x],w[cnt]=z;head[x]=cnt;}
bool bfs(){
    for(int i=1;i<=n;i++)dis[i]=-1,cur[i]=head[i];</pre>
    queue<int>q;q.push(s);dis[s]=0;
   while(!q.empty()){
        int x=q.front();q.pop();
        for(int i=head[x];i;i=nex[i])
            if(dis[to[i]]==-1&&w[i])dis[to[i]]=dis[x]+1,q.push(to[i]);
    }if(dis[t]==-1)return 0;return 1;
}
int dfs(int x,int flow){
   if(x==t)return flow;
    int sum=0;
    for(int i=cur[x];i&&flow;i=nex[i]){
        cur[x]=i;
        if(dis[to[i]]==dis[x]+1&&w[i]){
            int k=dfs(to[i],min(w[i],flow));
            w[i]-=k,w[i^1]+=k,flow-=k;sum+=k;
    }return sum;
int dinic(){
    int sum=0;
    while(bfs())sum+=dfs(s,inf);
    return sum;
}
void build(int l,int r){
   if(l==r)return;//cout<<l<" "<<r<<endl;</pre>
    init();
    s=a[1],t=a[r];//cout<<s<" "<<t<end1;
    int x=dinic();//cout<<x<<endl;</pre>
    e[s].pb(mp(t,x));e[t].pb(mp(s,x));
    tmp1.clear(),tmp2.clear();
    for(int i=1;i<=r;i++)</pre>
        if(dis[a[i]]==-1)tmp1.pb(a[i]);
        else tmp2.pb(a[i]);
    int u=tmp1.size(),v=tmp2.size(),g=1-1;
    for(int i=0; i< u; i++)a[++g]=tmp1[i];
    int p=g;
```

```
for(int i=0; i< v; i++)a[++g]=tmp2[i];
    build(l,p),build(p+1,r);
void dfs(int x,int fa,int z){
    for(auto i:e[x])if(i.fi^fa)
        ans[i.fi][z]=min(ans[x][z],i.se),dfs(i.fi,x,z);
signed main(){
    //freopen("1.in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(),m=read();
    for(int i=1; i <= m; i++)x=read(), y=read(), z=read(), add(x,y,z), add(y,x,z);
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=i;
    build(1,n);
    for(int i=1; i <= n; i++)ans[i][i]=1e9,dfs(i,0,i);
    q=read();
    for(int i=1;i<=q;i++){
        x=read(), y=read(); printf("%d\n", ans[x][y]);
    }
    return 0;
}
```

4 计算几何与数学

4.1 凸包

```
int n,tot=0;double x,y,res=0;
struct node{
             double x,y;
}a[maxn],st[maxn];
bool cmp(node a,node b){if(a.x==b.x)return a.y<b.y;return a.x<b.x;}</pre>
double cross(node a,node b){return a.x*b.y-b.x*a.y;}
bool check(node a,node b,node c,node d){b.x-=a.x,b.y-=a.y;d.x-=c.x,d.y-
=c.y;if(cross(b,d)>=0)return 1;return 0;}
double getdis(node a, node b){return sqrt((a.x-b.x)*(a.x-b.x)+(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a.y-b.y)*(a
b.y));}
signed main()
             //freopen(".in","r",stdin);
             //freopen(".out","w",stdout);
             n=read();
             for(int i=1;i<=n;i++)scanf("%1f%1f",&a[i].x,&a[i].y);</pre>
             sort(a+1,a+n+1,cmp);st[++tot]=a[1];
             for(int i=2;i<=n;i++){
                          while(tot>1&&check(st[tot-1],st[tot],st[tot-1],a[i]))tot--;
                          st[++tot]=a[i];
             }st[++tot]=a[n];int p=tot;
             for(int i=n-1;i>=1;i--){
                          while(tot>p&&check(st[tot-1],st[tot],st[tot-1],a[i]))tot--;
                          st[++tot]=a[i];
             }st[++tot]=a[1];
             for(int i=1;i<tot;i++)res+=getdis(st[i],st[i+1]);</pre>
             printf("%.21f",res);
```

```
return 0;
}
```

4.1.1旋转卡壳 (求凸包直径)

```
int n,m,x,y,top=0,ans;
pi a[maxn],st[maxn];
int cross(pi a,pi b){return a.fi*b.se-a.se*b.fi;}
int get(pi a,pi b,pi c,pi d){
    a=mp(a.fi-b.fi,a.se-b.se),c=mp(c.fi-d.fi,c.se-d.se);
    return cross(a,c);
}
int dis(pi a,pi b){return (a.fi-b.fi)*(a.fi-b.fi)+(a.se-b.se)*(a.se-b.se);}
signed main(){
    n=read();
    for(int i=1;i<=n;i++){
        x=read(), y=read(), a[i]=mp(x,y);
    }sort(a+1,a+n+1);
    for(int i=1;i<=n;i++){
        while(top>1&&get(st[top-1],st[top],st[top-1],a[i])<=0)top--;
        st[++top]=a[i];
    }int p=top;
    for(int i=n;i>=1;i--){
        while(top>p&&get(st[top-1],st[top],st[top-1],a[i])<=0)top--;
        st[++top]=a[i];
    }
    top--;
    int j=1;if(top==2){cout<<dis(a[1],a[n]);exit(0);}</pre>
    for(int i=1;i<=top;i++){</pre>
        while(get(st[i],st[i+1],st[i],st[j])<=get(st[i],st[i+1],st[i],st[j+1]))
            j=j\%top+1;
        ans=max(ans,dis(st[i],st[j]));
        ans=max(ans,dis(st[i+1],st[j]));
    }cout<<ans<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

斜率优化dp

```
//s[n]=Σc[i]+1, dp[i]=min(dp[j]+(s[i]-(s[j]+L+1))^2), ++L
//dp[i]=s[i]^2-2*s[i]*L+dp[j]+(s[j]+L)^2-2s[i]*s[j]
//(2*s[i]) * s[j] + (dp[i]-s[i]^2+2s[i]L)=(dp[j]+(s[j]+L)^2)
// k * x + b = y
int n,l,h,top=0,s[maxn],f[maxn],st[maxn];
inline int X(int x){return s[x];}
inline int Y(int x){return f[x]+(s[x]+l)*(s[x]+l);}
inline long double getk(int i,int j){return (long double)(Y(j)-Y(i))/(X(j)-X(i));}
signed main()
{
    n=read(),l=read();l++;st[++top]=0;h=1;
    for(int i=1;i<=n;i++)s[i]=read(),s[i]+=s[i-1]+1;
    for(int i=1;i<=n;i++)
}</pre>
```

```
while(h<top&getk(st[h],st[h+1])<=2*s[i])h++;
    int j=st[h];f[i]=f[j]+(s[i]-s[j]-l)*(s[i]-s[j]-l);
    while(h<top&getk(st[top-1],st[top])>=getk(st[top],i))top--;
    st[++top]=i;
}
cout<<f[n];
return 0;
}</pre>
```

4.2 最小圆覆盖

```
const double eps=1e-12;
struct node{double x,y;}a[maxn],o;
double c,x,y,r;
int n;
double dis(node p1,node p2)
{return sqrt((p1.x-p2.x)*(p1.x-p2.x)+(p1.y-p2.y)*(p1.y-p2.y);}
void getcircle(node p1,node p2,node p3)
{
    double a=p1.x-p2.x,b=p1.y-p2.y,c=p1.x-p3.x,d=p1.y-p3.y;
    double e=((p1.x*p1.x-p2.x*p2.x)-(p2.y*p2.y-p1.y*p1.y))/2;
    double f=((p1.x*p1.x-p3.x*p3.x)-(p3.y*p3.y-p1.y*p1.y))/2;
    o.x=(b*f-d*e)/(b*c-a*d); o.y=(c*e-a*f)/(b*c-a*d); r=dis(o,p1);
}
signed main()
    n=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)scanf("%1f%1f",&a[i].x,&a[i].y);</pre>
    random_shuffle(a+1, a+n+1);
    o=a[1]; r=0;
    for(int i=2;i<=n;i++){
        if(dis(o,a[i])>r+eps){
            o=a[i];r=0;
            for(int j=1;j<i;j++){
                if(dis(o,a[j])>r+eps){
                     o.x=(a[i].x+a[j].x)/2;
                     o.y=(a[i].y+a[j].y)/2; r=dis(o,a[j]);
                     for(int k=1;k<j;k++)</pre>
                         if(dis(o,a[k])>r+eps)
                             getcircle(a[i],a[j],a[k]);
                }
            }
        }
    printf("%.101f\n%.101f %.101f",r,o.x,o.y);
    return 0;
}
```

4.3 多项式NTT全家桶

NTT板子

```
const int mod=998244353,G=3,maxn=4e6+5;
int n,m,len=1,a[maxn],b[maxn],x,y,r[maxn],s=0,Ginv;
```

```
int Pow(int x,int y){int res=1;while(y)
{if(y&1)res=res*x%mod;x=x*x%mod;y=y/2;}return res;}
void NTT(int *A,int op){
    for(int i=0; i<len; i++) if(i<r[i]) swap(A[i], A[r[i]]);
    for(int i=1;i<len;i=i*2){</pre>
        int o=i*2; int w=Pow((op==1)?G:Ginv,(mod-1)/o);
        for(int j=0; j<1en; j+=o){
             int res=1;
             for(int k=0; k< i; k++){
                 int x=A[j+k], y=res*A[i+j+k]%mod;
                 A[j+k]=(x+y) \mod A[i+j+k]=(x-y+mod) \mod res=res*w \mod;
             }
        }
    }
signed main(){
    n=read(); m=read(); len=1; Ginv=Pow(G, mod-2);
    for(int i=0;i<=n;i++)a[i]=read();</pre>
    for(int i=0;i<=m;i++)b[i]=read();</pre>
    while(len<=n+m)len=len*2,s++;
    for(int i=0;i<len;i++)</pre>
        for(int j=0; j< s; j++) if((1<<j)&i)r[i]+=(1<<(s-j-1));
    NTT(a,1), NTT(b,1);
    for(int i=0;i<len;i++)a[i]=a[i]*b[i]%mod;
    NTT(a,-1);int inv=Pow(len,mod-2);
    for(int i=0;i<=n+m;i++)printf("%11d ",a[i]*inv%mod);</pre>
    return 0;
}
```

多项式求In

```
const int maxn=4e5+5,mod=998244353,G=3;//G是原根
int n,m,len=1,r[maxn],b[3][maxn],a[maxn],sum=0,a1[maxn],a2[maxn],a3[maxn];
inline int Pow(int a,int b)
{
    int res=1;
    while(b)
        if(b&1) res=res*a%mod; a=a*a%mod; b>>=1;
    }return res%mod;
inline void NTT(int *A,int len,int opt){
    for(int i=0;i<len;i++)</pre>
        if(i<r[i])swap(A[i],A[r[i]]);
    for(int i=1;i<len;i<<=1){
        int W=Pow(G, (mod-1)/(i << 1));
        if(opt==-1)W=Pow(Pow(G,mod-2),(mod-1)/(i<<1));
        for(int j=0;j<len;j+=i*2){
            int w=1;
            for(int k=0; k< i; k++, w=(w*w)%mod){}
                 int x=A[j+k], y=w*A[i+j+k]%mod;
                 A[j+k]=(x+y) \mod ; A[i+j+k]=((x-y) \mod + \mod) \mod ;
            }
        }
    }
```

```
if(opt==-1)
    {
        int inv=Pow(len,mod-2);
        for(int i=0;i<len;i++)A[i]=A[i]*inv%mod;</pre>
    }
int X[maxn],Y[maxn],L,tag=0;
inline void mul(int *x,int *y,int len)
{
    memset(X,0,sizeof X);memset(Y,0,sizeof Y);
    for(int i=0; i<(len/2); i++)X[i]=x[i],Y[i]=y[i];
    NTT(X, len, 1), NTT(Y, len, 1);
    for(int i=0;i<len;i++)X[i]=X[i]*Y[i]%mod;</pre>
    NTT(X,len,-1); for(int i=0;i<len;i++)x[i]=X[i];
}
inline void getinv(int *a,int *B,int len)
{
    len=2,L=1,tag=0,sum=1;
    tag=0; b[tag][0]=Pow(a[0], mod-2); tag=1;
    while(L <= n*2)
    {
        if(L \le n*2)
            for(int i=0;i<len;i++)r[i]=(r[i>>1]>>1)|((i&1)<<(sum-1));
        for(int i=0;i<len;i++)b[tag][i]=b[tag^1][i]*2%mod;
        mul(b[tag^1], b[tag^1], len), mul(b[tag^1], a, len);
        for(int i=0; i<len; i++) b[tag][i]=(b[tag][i]-b[tag^1][i]+mod)%mod;
        L=L*2;len=len*2,sum++;tag^{=1};
    for(int i=0;i<m;i++)</pre>
        B[i]=b[tag^1][i]%mod;
inline void getdao(int *a,int *B,int len)
{
    for(int i=1;i<len;i++)B[i-1]=a[i]*i%mod;B[len-1]=0;
}
inline void getjifen(int *a,int *B,int len)
{
    for(int i=1; i<len; i++)B[i]=a[i-1]*Pow(i,mod-2)*mod; <math>B[0]=0;
}
signed main()
    n=read();n--;
    for(int i=0; i <= n; i++)a[i]=(read()+mod)%mod;
    for(m=1;m<=n;m<<=1);getdao(a,a1,m);getinv(a,a2,2);
    sum=0;len=1;while(len<=m)len=len*2,sum++;</pre>
    for(int i=0; i<1en; i++)r[i]=(r[i>>1]>>1)|((i&1)<<(sum-1));
    NTT(a1,len,1),NTT(a2,len,1);
    for(int i=0;i<=len;i++)a2[i]=a1[i]*a2[i]%mod;
    NTT(a2, len, -1); getjifen(a2, a3, m);
    for(int i=0;i<=n;i++)printf("%d ",a3[i]);</pre>
    return 0;
}
```

```
给定序列 g_{1\dots n-1} ,求序列 f_{0\dots n-1} 。
其中 f_i=\sum_{i=1}^i f_{i-i}g_i ,边界为 f_0=1 。
```

答案对 998244353 取模。

```
const int maxn=4e5+5, M=34005, mod=998244353, G=3;
int n, m=1, G1, s=0, a[maxn], b[maxn], c[maxn], d[maxn], r[maxn];
int Pow(int x,int y){int res=1;while(y)
{if(y&1)res=res*x%mod;x=x*x%mod;y=y/2;}return res;}
struct poly{
    vector<int>a;
    int &operator[](int x){return a[x];};
    int size(){return a.size();}
    void resize(int x){a.resize(x);}
    void print(){for(auto y:a)cout<<y<<" ";puts("");}</pre>
}f,g;
void NTT(poly &A,int len,int op){
    for(int i=0; i<len; i++) if(i<r[i]) swap(A[i], A[r[i]]);
    for(int i=1;i<len;i=i*2){</pre>
        int o=i*2; int w=Pow((op==0)?G:G1, (mod-1)/o);
        for(int j=0; j<len; j+=o){
            int res=1;
            for(int k=0; k< i; k++){
                 int x=A[j+k], y=res*A[i+j+k]%mod;
                 A[j+k]=(x+y) \mod A[i+j+k]=(x-y+mod) \mod res=res*w mod;
            }
        }
    }
    if(op==1){
        int inv=Pow(len,mod-2);
        for(int i=0;i<len;i++)A[i]=A[i]*inv%mod;</pre>
    }
int get(int n){int s=0;while((1<<s)<n)s++;return s;}</pre>
poly operator*(poly a,poly b){
    int n=a.size()+b.size()-1;poly c;
    int z=get(n);int m=1<<z;c.resize(m);</pre>
    for(int i=1; i< m; i++)r[i]=(r[i>>1)>+1)|((i&1)<<(z-1));
    a.resize(m), b.resize(m); NTT(a,m,0), NTT(b,m,0);
    for(int i=0;i<m;i++)c[i]=a[i]*b[i]%mod;</pre>
    NTT(c,m,1);c.resize(n);return c;
void solve(int l,int r){
    if(l==r)return;
    solve(1,mid);
    poly a,b;a.resize(mid-l+1);b.resize(r-l+1);
    for(int i=1;i<=mid;i++)a[i-1]=f[i];
    for(int i=0;i< r-1+1;i++)b[i]=g[i];a=a*b;
    for(int i=mid+1; i <= r; i++)f[i]=(f[i]+a[i-1])%mod;
    solve(mid+1,r);
signed main(){
// freopen("1.in","r",stdin);
```

```
//freopen(".out","w",stdout);
G1=Pow(3,mod-2);
n=read();f.resize(n),g.resize(n);
for(int i=1;i<n;i++)g[i]=read();f[0]=1;
solve(0,n-1);
for(int i=0;i<n;i++)printf("%1ld ",f[i]);
return 0;
}</pre>
```

4.4莫比乌斯反演

```
int n,m,mo[maxn],p[maxn],tot=0,vis[maxn],a,b;
long long sum[maxn],ans,d[maxn];
void get_mo(int x)
    mo[1]=1;
    for(int i=2;i<=x;i++)</pre>
        if(!vis[i])
             mo[i]=-1;p[++tot]=i;
        for(int j=1;j<=tot\&i*p[j]<=x;j++)
             vis[i*p[j]]=1;
             if(i\%p[j]==0)break;
             else mo[i*p[j]]=-mo[i];
        }
    }
    for(int i=1;i<=tot;i++)</pre>
        int g=p[i];
        for(int j=g;j<=x;j=j+g)</pre>
             d[j] += mo[j/g];
    }for(int i=1;i<=x;i++)sum[i]=sum[i-1]+d[i];</pre>
}
signed main()
{
    n=read();
    get_mo(10000001);
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        a=read(),b=read(),ans=0;
        for(int l=1,r;l \le min(a,b);l=r+1)
             r=min(a/(a/1),b/(b/1));
             ans+=(sum[r]-sum[l-1])*(a/(r))*(b/(r));
        printf("%11d\n",ans);
    }
    return 0;
```

4.5 杜教筛

```
int T,mo[maxn],n,vis[maxn],p[maxn],sm[maxn],ph[maxn];
long long sp[maxn];
map<int,int>ansmo;
map<int,long long>ansphi;
void get(int x)
    int tot=0;mo[1]=1;ph[1]=1;sp[1]=1,sm[1]=1;
    for(int i=2;i<=x;i++)
        if(!vis[i])mo[i]=-1,ph[i]=i-1,vis[i]=i,p[++tot]=i;
        for(int j=1;j<=tot;j++)</pre>
            if(i*p[j]>x)break;
            if(i\%p[j]==0)mo[i*p[j]]=0;
            else mo[i*p[j]]=-mo[i];
            if(p[j]<vis[i])vis[i*p[j]]=p[j],ph[i*p[j]]=ph[i]*ph[p[j]];
            else if(p[j]==vis[i])vis[i*p[j]]=p[j],ph[i*p[j]]=ph[i]*p[j];
            //cout<<j<<endl;</pre>
        }
        sp[i]=sp[i-1]+ph[i],sm[i]=sm[i-1]+mo[i];
    }
inline int getmo(int x)
{//cout<<x<<endl;
    if(x \le 5000000) return sm[x];
    if(ansmo[x])return ansmo[x];
    int res=1;//cout<<"A"<<x<<endl;</pre>
    for(unsigned int l=2,r;l=x;l=r+1)
    {
        r=x/(x/1);
        res-=(r-1+1)*getmo(x/1);
    return ansmo[x]=res;
}
inline long long getph(long long x)
    if(x \le 5000000) return sp[x];
    if(ansphi[x])return ansphi[x];
    long long res=111*(x+1)*x/2;
    for(unsigned int l=2,r;l<=x;l=r+1)
        r=x/(x/1);
        res-=111*(r-1+1)*getph(x/1);
    return ansphi[x]=res;
signed main()
{
    T=read();get(5000000);
    while(T--)
        n=read(),cout<<getph(n)<<" "<<getmo(n)<<endl;</pre>
```

```
return 0;
}
```

4.6高斯消元

```
int T,mo[maxn],n,vis[maxn],p[maxn],sm[maxn],ph[maxn];
long long sp[maxn];
map<int,int>ansmo;
map<int,long long>ansphi;
void get(int x)
{
    int tot=0;mo[1]=1;ph[1]=1;sp[1]=1,sm[1]=1;
    for(int i=2;i<=x;i++)
    {
        if(!vis[i])mo[i]=-1,ph[i]=i-1,vis[i]=i,p[++tot]=i;
        for(int j=1;j<=tot;j++)</pre>
            if(i*p[j]>x)break;
            if(i\%p[j]==0)mo[i*p[j]]=0;
            else mo[i*p[j]]=-mo[i];
            if(p[j]<vis[i])vis[i*p[j]]=p[j],ph[i*p[j]]=ph[i]*ph[p[j]];
            else if(p[j]==vis[i])vis[i*p[j]]=p[j],ph[i*p[j]]=ph[i]*p[j];
            //cout<<j<<endl;</pre>
        }
        sp[i]=sp[i-1]+ph[i],sm[i]=sm[i-1]+mo[i];
    }
}
inline int getmo(int x)
{//cout<<x<endl;
    if(x \le 5000000) return sm[x];
    if(ansmo[x])return ansmo[x];
    int res=1;//cout<<"A"<<x<<end1;</pre>
    for(unsigned int l=2,r;l<=x;l=r+1)
        r=x/(x/1);
        res-=(r-1+1)*getmo(x/1);
    return ansmo[x]=res;
inline long long getph(long long x)
{
    if(x \le 5000000) return sp[x];
    if(ansphi[x])return ansphi[x];
    long long res=111*(x+1)*x/2;
    for(unsigned int l=2,r;l<=x;l=r+1)
    {
        r=x/(x/1);
        res-=111*(r-1+1)*getph(x/1);
    }
    return ansphi[x]=res;
}
signed main()
    T=read();get(5000000);
    while(T--)
```

```
n=read(),cout<<getph(n)<<" "<<getmo(n)<<end1;
return 0;
}</pre>
```

4.7 中国剩余定理

```
int x,y,a,b,n,A,B;
void exgcd(int a,int b){
    if(!b){x=1,y=0;return;}
    exgcd(b,a\%b); int t=x; x=y; y=t-a/b*y;
}
void excrt(int &a1,int &b1,int a2,int b2){
     int d=\underline{gcd(a1,a2)};
     if((b2-b1)%d!=0){puts("Impossible");return;}
     int z=(b2-b1)/d, p1=a1/d, p2=a2/d, mod=a1/d*a2;
     exgcd(p1,p2);b1=(z*x*a1+b1)%mod;a1=mod;
     b1+=mod;b1\%=mod;
signed main(){
    //freopen("1.in","r",stdin);
    n=read();A=read();
    for(int i=2;i<=n;i++){
        a=read(),b=read();
        excrt(A,B,a,b);
    }cout<<(11)B<<end1;
    return 0;
}
```

4.8 大步小步

```
int n,m,x,y,T,mod,a,b;map<int,int>f;
int gcd(int x,int y){if(!y)return x;return gcd(y,x%y);}
int bsgs(int a,int b,int mod,int o){
    int s=1,g=o,t=sqrt(mod),x;f.clear();
    for(int i=1; i<=t; i++)s=s*a%mod,x=s*b%mod,f[x]=i;
    for(int i=1;i<=t+2;i++){g=g*s%mod;</pre>
        if(f.find(g)!=f.end())return i*t-f[g];}
    return -1e9;
}
int exbsgs(int a,int b,int mod){
    int g=gcd(mod,a);int o=1,cnt=0;b=b%mod;
    if(b==1)return 0;
    while(g>1){
        if(b%g){return -1e9;}cnt++;
        b=b/g;mod=mod/g;o=o*a/g%mod;
        if(o==b){return cnt;}g=gcd(a,mod);
    }
    return cnt+bsgs(a,b,mod,o);
signed main()
{
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    while(1){
```

```
a=read(),mod=read(),b=read();
    if(!mod)break;int x=exbsgs(a,b,mod);
    if(x<0)puts("No Solution");
    else print(x),puts("");
}
return 0;
}</pre>
```

4.9 扩欧

```
int Pow(int x,int y)
    int res=1;while(y){if(y&1)res=res*x%m;y=y/2;x=x*x%m;}return res;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    cin>>n>>m;x=phi=m;
    for(int i=2;i*i<=m;i++)
        if(x\%i==0)
        {
            phi=phi-phi/i;
            while(x\%i==0)x/=i;
        }
    if(x>1)phi=phi-phi/x;
    b=read();if(F)b+=phi;
    cout<<Pow(n,b)%m;</pre>
    return 0;
}
```

4.10 FWT

```
int n,a[maxn],b[maxn];
struct FWT{
    int f[maxn];
    void AND(int x){
        for(int o=2, k=1; o <= n; o*=2, k*=2)
             for(int i=0;i<n;i+=0)</pre>
                 for(int j=0; j< k; j++)
                      f[i+j]=(f[i+j+k]*x+f[i+j])%mod;
    }
    void OR(int x){
        for(int o=2, k=1; o <= n; o*=2, k*=2)
             for(int i=0;i<n;i+=o)</pre>
                 for(int j=0; j< k; j++)
                      f[i+j+k]=(f[i+j+k]+f[i+j]*x)%mod;
    }
    void XOR(int x){
        for(int o=2,k=1;o<=n;o*=2,k*=2)
             for(int i=0;i<n;i+=o)</pre>
                 for(int j=0; j< k; j++){
                      int y=f[i+j+k];
                      f[i+j+k]=(f[i+j]-f[i+j+k]+mod)%mod;
```

```
f[i+j]=(f[i+j]+y) \mod;
                     f[i+j]=f[i+j]*x\mod; f[i+j+k]=f[i+j+k]*x\mod;
                 }
    }
    void print(){
        for(int i=0;i<n;i++)printf("%d ",f[i]);puts("");</pre>
}A,B;
void init(){for(int i=0;i<n;i++)A.f[i]=a[i],B.f[i]=b[i];}</pre>
void get(){for(int i=0;i<n;i++){A.f[i]=A.f[i]*B.f[i]%mod;}}</pre>
signed main()
{
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read(); n=(1<< n);
    for(int i=0;i<n;i++)a[i]=read();</pre>
    for(int i=0;i<n;i++)b[i]=read();</pre>
    init(); A.OR(1), B.OR(1), get(), A.OR(mod-1); A.print();
    init(); A.AND(1), B.AND(1), get(), A.AND(mod-1); A.print();
    init();A.XOR(1),B.XOR(1),get(),A.XOR(mod/2+1);A.print();
    return 0;
}
```

5 其他算法

5.1 线性基

```
long long pos[105],n,a[105];
int main(){
   cin>>n;
    for(int i=1;i <=n;i++)cin>>a[i];
    for(int i=1;i<=n;i++){
        for(int j=52; j>=0; j--){
            if(!(a[i]>>j)) continue;
            if(!pos[j]) {pos[j]=a[i];break;}
            a[i]^=pos[j];
    }
    long long ans=0;
    for(int i=54;i>=0;i--){
        ans=max(ans,ans^pos[i]);
    }
    cout<<ans;
    return 0;
```

5.2 Prufer 序列

Prufer 序列可以将一个带标号 n个节点的树用 [1,n] 中的 n-2个整数表示,即 n 个点的完全图的生成树与长度为 n-2 值域为 [1,n] 的数列构成的双射。

Prufer 序列可以方便的解决一类树相关的计数问题,比如 $\underbrace{ iny n}$: n个点的完全图的生成树有 n^{n-2} 个。

```
int make_prufer()
{
    for(int i=1;i<n;i++)f[i]=read(),in[f[i]]++,in[i]++;
    int t=1, i=0, x, ans=0;
    while(i<n-1)
        while(in[t]!=1)t++;
        p[++i]=f[t];x=f[t],in[f[t]]--,in[t]--;
        while(in[x]==1&&x<t&&i<n-1)p[++i]=f[x],in[f[x]]--,in[x]--,x=f[x];
    for(int i=1;i<=n-2;i++)ans=ans\wedge(i*p[i]);
    return ans:
}
int make_fa()
    for(int i=1;i<n-1;i++)p[i]=read(),in[p[i]]++;
    for(int i=1;i<=n;i++)in[i]++;
    int t=1, i=0, x, ans=0;
    while(i<n-2)
        while(in[t]!=1)t++;
        f[t]=p[++i];in[p[i]]--;in[t]--;x=p[i];//cout<<t<" "<<p[i]<<" "<<i<<" "
<<f[t] << end]; cout << x << " " << i << end];
        while(in[x]==1&x<ta'<n-2)f[x]=p[++i],in[p[i]]--,in[x]--,x=p[i];
    for(int i=1; i< n; i++)f[i]==0?f[i]=n:f[i]=f[i], ans=ans^(i*f[i]);
    return ans;
signed main()
    //freopen(".in","r",stdin);
    //freopen(".out","w",stdout);
    n=read();opt=read();
    if(opt==1)cout<<make_prufer();</pre>
    else cout<<make_fa();</pre>
    return 0;
}
```

5.3 最小斯坦纳树

给定一个包含 n 个结点和 m 条带权边的无向连通图 G=(V,E)。

再给定包含 k 个结点的点集 S , 选出 G 的子图 G' = (V', E') , 使得:

- 1. $S \subseteq V'$;
- 2. G' 为连通图;
- 3.E' 中所有边的权值和最小。

你只需要求出E'中所有边的权值和。

```
int n,m,x,y,z,f[105][maxn],a[maxn],k,vis[105];
vector<pi>e[maxn];
```

```
priority_queue<pi>q;
void dij(int s)
               memset(vis,0,sizeof vis);
              while(!q.empty())
                             int x=q.top().se;q.pop();//cout<<x<<endl;</pre>
                             if(vis[x])continue;vis[x]=1;
                             for(auto i:e[x])
                                            if(f[x][s]+i.se<f[i.fi][s])</pre>
                                                           f[i.fi][s]=f[x][s]+i.se,q.push(mp(-f[i.fi][s],i.fi));
               }
}
signed main()
              //freopen(".in","r",stdin);
               //freopen(".out","w",stdout);
               n=read(),m=read();k=read();memset(f,0x3f,sizeof f);
i=1; i<=m; i++) \\ x=read(), y=read(), e[x].push\_back(mp(y,z)), e[y].push\_back(mp(y,z)), e[y].push\_back(mp(z,z)), e[y].p
 (x,z);
               for(int i=1; i <= k; i++)a[i] = read(), f[a[i]][(1 << (i-1))] = 0;
               for(int j=1; j<(1<< k); j++)
               {
                             for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
                              {
                                            for(int s=j&(j-1); s; s=j&(s-1))
                                                           f[i][j]=min(f[i][j],f[i][s]+f[i][j\s]);
                                            if(f[i][j]!=0x3f3f3f3f)q.push(mp(-f[i][j],i));
                             }
                             dij(j);
                             //for(int i=1;i<=n;i++)cout<<f[i][j]<<" ";cout<<endl;
               cout << f[a[1]][(1 << k)-1];
               return 0;
}
```