数据结构

数据结构

```
平衡树 (FHQ Treap)
  区间翻转
  按值分裂
字符串
  Hash
  Rope
  后缀数组
  可持久化 Trie
  AC 自动机
  后缀自动机
莫队
  基础莫队
  带修莫队
点分治 & 点分树
  点分治
  点分树
LCT
树上启发式合并
线段树
  主席树
  扫描线
  线段树合并
  线段树优化建图
  线段树标记维护
  势能线段树
分块
KDT
     例题 1: 平面最近点对
     例题 2:
CDQ 分治
     例题 1:
     例题 2:
整体二分
     例题 1:
     例题 2:
```

平衡树 (FHQ Treap)

区间翻转

文艺平衡树

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

const int N=1e5+5;
```

```
int n, m;
struct Node{
   int 1, r;
    int v;
    int key, sz;
    int rev;
    #define ls tr[u].l
    #define rs tr[u].r
}tr[N];
int idx, root;
int add(int v){
    ++idx;
    tr[idx].v=v, tr[idx].key=rand(), tr[idx].sz=1;
    return idx;
}
void pushup(int u){
    tr[u].sz=tr[ls].sz+tr[rs].sz+1;
}
void pushdown(int u){
    if(tr[u].rev){
        swap(ls, rs);
        tr[ls].rev^{1}, tr[rs].rev^{1};
        tr[u].rev=0;
    }
}
int merge(int x, int y){
    if(!x || !y) return x+y;
    if(tr[x].key>tr[y].key){
        pushdown(x);
        tr[x].r=merge(tr[x].r, y);
        pushup(x);
        return x;
    }
    else{
        pushdown(y);
        tr[y].l=merge(x, tr[y].l);
        pushup(y);
        return y;
    }
}
void split(int u, int k, int &x, int &y){
    if(!u) return x=y=0, void();
    pushdown(u);
    if(tr[]s].sz+1 <= k)
        x=u, split(rs, k-tr[ls].sz-1, rs, y);
    else
        y=u, split(ls, k, x, ls);
    pushup(u);
}
```

```
void reverse(int 1, int r){
    int x, y, z;
    split(root, l-1, x, y), split(y, r-l+1, y, z);
    tr[y].rev^{1};
    root=merge(x, merge(y, z));
}
void output(int u){
   if(!u) return;
    pushdown(u);
    output(ls); cout<<tr[u].v<<' '; output(rs);</pre>
}
int main(){
    srand(19260817);
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin>>n>>m;
    for(int i=1; i<=n; i++) root=merge(root, add(i));</pre>
    while(m--){
        int 1, r; cin>>1>>r;
        reverse(1, r);
    }
    output(root);
    return 0;
}
```

按值分裂

例题: 普通平衡树

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N=1e5+5;
struct Node{
   int 1, r;
   int key;
   int sz, v;
   #define ls tr[u].l
   #define rs tr[u].r
}tr[N];
int root, idx;
void pushup(int u){
    tr[u].sz=tr[ls].sz+tr[rs].sz+1;
}
int add(int v){
   ++idx;
```

```
tr[idx].key=rand(), tr[idx].sz=1, tr[idx].v=v;
    return idx;
}
int merge(int x, int y){
    if(!x \mid | !y) return x+y;
    if(tr[x].key>tr[y].key){
        tr[x].r=merge(tr[x].r, y);
        pushup(x);
        return x;
    }
    else{
        tr[y].l=merge(x, tr[y].l);
        pushup(y);
        return y;
    }
}
void split(int u, int val, int &x, int &y){
    if(!u) return x=y=0, void();
    if(tr[u].v<=val)</pre>
        x=u, split(rs, val, rs, y);
    else
        y=u, split(ls, val, x, ls);
    pushup(u);
}
void insert(int v){
    int x, y;
    split(root, v, x, y);
    root=merge(x, merge(add(v), y));
}
void remove(int v){
    int x, y, z;
    split(root, v, x, z);
    split(x, v-1, x, y);
    y=merge(tr[y].1, tr[y].r);
    root=merge(merge(x, y), z);
}
int val4rk(int v){
   int x, y;
    split(root, v-1, x, y);
    int res=tr[x].sz+1;
    root=merge(x, y);
    return res;
}
int rk4val(int k){
    int u=root;
    while(u){
        if(tr[]s].sz+1==k) return tr[u].v;
        else if(tr[ls].sz>=k) u=ls;
        else k-=tr[ls].sz+1, u=rs;
    }
    return -1;
}
```

```
int get_prev(int v){
    int x, y;
    split(root, v-1, x, y);
    int u=x;
    while(rs) u=rs;
    int res=tr[u].v;
    root=merge(x, y);
    return res;
}
int get_next(int v){
    int x, y;
    split(root, v, x, y);
    int u=y;
    while(ls) u=ls;
    int res=tr[u].v;
    root=merge(x, y);
   return res;
}
int main(){
    ios::sync_with_stdio(false);
    srand(131);
    int q; cin>>q;
    while(q--){
        int op, x; cin>>op>>x;
        if(op==1) insert(x);
        else if(op==2) remove(x);
        else if(op==3) cout<<val4rk(x)<<endl;</pre>
        else if(op==4) cout<<rk4val(x)<<endl;</pre>
        else if(op==5) cout<<get_prev(x)<<endl;</pre>
        else if(op==6) cout<<get_next(x)<<endl;</pre>
    }
    return 0;
}
```

字符串

Hash

```
const int N=1e6+5, B=131, P=1e9+7;

string s;
int n;

int f[N], p[N];

int get(int l, int r){
    return (f[r]-f[l-1]*p[r-l+1]%P+P)%P;
}

signed main(){
```

```
cin>>s; int n=s.size();
s=' '+s;
p[0]=1;
rep(i,1,n){
    f[i]=f[i-1]*131%P+s[i]-'a';
    p[i]=p[i-1]*131%P;
}

int m; cin>>m;
while(m--){
    int 1, r, 11, rr; read(1), read(r), read(11), read(rr);
    if(get(1, r)==get(11, rr)) puts("Yes");
    else puts("No");
}

return 0;
}
```

Rope

可以实现快速的插入、删除和查找字符串。

操作名称	输入文件中的格 式	功能
Move(k)	Move k	将光标移动到第 k 个字符之后,如果 $k=0$,将光标移到文本开头
$\operatorname{Insert}(n,s)$	Insert n s	在光标处插入长度为 n 的字符串 s,光标位置不变 $n\geq 1$
$\mathrm{Delete}(n)$	Delete n	删除光标后的 n 个字符,光标位置不变, $n\geq 1$
$\operatorname{Get}(n)$	Get n	输出光标后的 n 个字符,光标位置不变, $n\geq 1$
Prev()	Prev	光标前移一个字符
Next()	Next	光标后移一个字符

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

const int N=25e5;
char s[N];

inline void reads(char *s, int len) {
    s[len]='\0'; len--;
    for(int i=0;i<=len;i++) {
        s[i]='\0';
        while(s[i]<32 || 126<s[i]) s[i]=getchar();
    }
}</pre>
```

```
rope<char> res;
int main(){
   int q; cin>>q;
   int cur=0;
    while(q--){
       int t;
        string op; cin>>op;
        if(op=="Move"){
            cin>>t; cur=t;
        else if(op=="Insert"){
            cin>>t; reads(s, t);
            res.insert(cur, s);
        else if(op=="Delete"){
           cin>>t;
            res.erase(cur, t);
        }
        else if(op=="Get"){
            cin>>t;
            cout<<res.substr(cur, t)<<endl;</pre>
        else if(op=="Prev") cur--;
        else if(op=="Next") cur++;
   }
   return 0;
}
```

后缀数组

用 SA[i] 来记录排名为 i 的非空后缀的编号,用 Height[i] 来记录排名为 i 的非空后缀与排名为 i-1 的非空后缀的最长公共前缀的长度。

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

#define rep(i,a,b) for(int i=(a);i<=(b);i++)
#define dwn(i,a,b) for(int i=(a);i>=(b);i--)

const int N=1e6+5;

int n, m;
char s[N];
int sa[N], x[N], y[N], c[N], rk[N], height[N];

void get_sa(){
    rep(i,1,n) c[x[i]=s[i]]++;
    rep(i,2,m) c[i]+=c[i-1];
    dwn(i,n,1) sa[c[x[i]]--]=i;

for(int k=1; k<=n; k<<=1){</pre>
```

```
int num=0;
        rep(i,n-k+1,n) y[++num]=i;
        rep(i,1,n) if(sa[i]>k) y[++num]=sa[i]-k;
        rep(i,1,m) c[i]=0;
        rep(i,1,n) c[x[i]]++;
        rep(i,2,m) c[i]+=c[i-1];
        dwn(i,n,1) sa[c[x[y[i]]]--]=y[i], y[i]=0;
        swap(x, y);
        x[sa[1]]=1, num=1;
        rep(i,2,n) \times [sa[i]] = (y[sa[i]] = y[sa[i-1]] & y[sa[i]+k] = y[sa[i-1]+k])?
num: ++num;
        if(num==n) break;
        m=num;
    }
}
void get_height(){
    rep(i,1,n) rk[sa[i]]=i;
    for(int i=1, k=0; i<=n; i++){
        if(rk[i]==1) continue;
        if(k) k--;
        int j=sa[rk[i]-1];
        while(i+k \le n \& j+k \le n \& s[i+k] == s[j+k]) k++;
        height[rk[i]]=k;
    }
}
int main(){
    scanf("%s", s+1);
    n=strlen(s+1), m='z';
    get_sa();
    get_height();
    rep(i,1,n) cout<<sa[i]<<' '; puts("");</pre>
    rep(i,1,n) cout<<height[i]<<' ';</pre>
    return 0;
}
```

可持久化 Trie

例题:

给定一个非负整数序列 a,初始长度为 N。

有M个操作,有以下两种操作类型:

```
1. A \times : 添加操作,表示在序列末尾添加一个数 x,序列的长度 N 增大 1。
```

```
2. Q 1 r x: 询问操作,你需要找到一个位置 p,满足 l \leq p \leq r,使得: a[p] \oplus a[p+1] \oplus \ldots \oplus a[N] \oplus xa[p] \oplus a[p+1] \oplus \ldots \oplus a[N] \oplus x 最大,输出这个最大值。
```

```
using namespace std;
inline int read(){
  int s=0, w=1;
   char ch=getchar();
  while(ch<'0'||ch>'9'){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
  while(ch>='0'\&ch<='9') s=s*10+ch-'0', ch=getchar();
   return s*w;
}
const int N=6e5+5, M=N*25;
int tr[M][2], idx;
int root[N];
int s[N];
int max_id[M];
// i表示当前插入数对应的下标id, k表示处理到第几位。
// p表示上一版本的位置指针, q表示最新版本的位置指针。
void insert(int i,int k,int p,int q){
    // 边界
   if(k==-1){
        max_id[q]=i;
        return;
   }
    int v=s[i]>>k&1;
    if(p) tr[q][v^1]=tr[p][v^1];
    tr[q][v]=++idx;
   insert(i,k-1,tr[p][v],tr[q][v]);
    max_id[q]=max(max_id[tr[q][1]],max_id[tr[q][0]]);
}
inline int query(int root,int c,int id){
   int p=root;
    for(int i=23;i>=0;i--){
        int v=c>>i&1;
        if(max_id[tr[p][v^1]) >= id) p=tr[p][v^1];
        else p=tr[p][v];
    return s[max_id[p]]^c;
}
int main(){
   \max_{id[0]=-1};
    root[0]=++idx;
    insert(0,23,0,root[0]);
    int n,m;
    cin>>n>>m;
    for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
        int k; k=read();
        s[i]=k \wedge s[i-1];
        root[i]=++idx;
        insert(i,23,root[i-1],root[i]);
    }
    char op[2];
    while(m--){
        scanf("%s",op);
```

```
if(*op=='A'){
    n++;
    int x; x=read();
    s[n]=s[n-1]^x;
    root[n]=++idx;
    insert(n,23,root[n-1],root[n]);
}
else{
    int l,r,x; l=read(), r=read(), x=read();
    l--, r--;
    printf("%d\n",query(root[r],s[n]^x,l));
}
return 0;
}
```

AC 自动机

例题:

给定 n 个模式串 s_i 和一个文本串 t ,求有多少个不同的模式串在文本串里出现过。两个模式串不同当且仅当他们**编号**不同。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define set0(a) memset(a,0,sizeof(a))
#define rep(i,a,b) for(int i=(a); i <=(b); i++)
const int N=2e5+5;
struct AcAutomaton{
   int tr[N][26], idx;
   int cnt[N], fail[N], id[N];
   int q[N], tt, hh;
   void clear(int u){
        memset(tr[u], 0, sizeof tr[u]), id[u]=cnt[u]=fail[u]=0;
    }
    void init(){
        clear(0);
        idx=0;
       tt=-1, hh=0;
    }
    void insert(char *s, int index){
        int u=0;
        for(int i=0; s[i]; i++){
            int v=s[i]-'a';
            if(!tr[u][v]){
                 tr[u][v]=++idx;
```

```
clear(idx);
            }
            u=tr[u][v];
        id[u]=index;
   }
    void build(){
        for(int i=0; i<26; i++) if(tr[0][i]){
            fail[tr[0][i]]=0;
            q[++tt]=tr[0][i];
        }
        while(tt>=hh){
            int u=q[hh++];
            for(int i=0; i<26; i++){
                int &p=tr[u][i];
                if(p) fail[p]=tr[fail[u]][i], q[++tt]=p;
                else p=tr[fail[u]][i];
            }
       }
    }
   void query(char *s){
        int u=0;
        for(int i=0; s[i]; i++){
            u=tr[u][s[i]-'a'];
            for(int p=u; p; p=fail[p]) cnt[id[p]]++;
        }
    }
}ac;
const int M=1e6+5;
char str[155][75], tmp[M];
int main(){
    int n;
    while(cin>>n, n){
        ac.init();
        for(int i=1; i<=n; i++){
            scanf("%s", str[i]);
            ac.insert(str[i], i);
        }
        ac.build();
        scanf("%s", tmp);
        ac.query(tmp);
        int mx=0;
        rep(i,1,n) mx=max(mx, ac.cnt[i]);
        cout<<mx<<endl;</pre>
        rep(i,1,n) if(ac.cnt[i]==mx) cout<<str[i]<<endl;</pre>
    }
    return 0;
```

后缀自动机

例题:

给定一个只包含小写字母的字符串S,

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 N=2e6+5, M=N<<1;
#define int long long
struct Edge{
    int to, next;
}e[M];
int h[N], idx;
void add(int u, int v){
    e[idx].to=v, e[idx].next=h[u], h[u]=idx++;
}
char str[N];
struct Node{
    int len, fa; // longest length of state, link
    int ch[26];
}node[N];
int tot=1, last=1;
int f[N];
void ins(int c){
    int p=last, np=last=++tot;
    f[tot]=1;
    node[np].len=node[p].len+1;
    for(; p && !node[p].ch[c]; p=node[p].fa) node[p].ch[c]=np;
    if(!p) node[np].fa=1;
    else{
        int q=node[p].ch[c];
        if(node[q].len==node[p].len+1) node[np].fa=q;
        else{
            int nq=++tot;
            node[nq]=node[q], node[nq].len=node[p].len+1;
            node[q].fa=node[np].fa=nq;
            for(; p \&\& node[p].ch[c] == q; p = node[p].fa) node[p].ch[c] = nq;
        }
    }
}
int res=0;
```

```
void dfs(int u){
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        dfs(go);
        f[u]+=f[go];
    }
    if(f[u]>1) res=max(res, f[u]*node[u].len);
}
signed main(){
    scanf("%s", str);
    for(int i=0; str[i]; i++) ins(str[i]-'a');
    memset(h, -1, sizeof h);
    for(int i=2; i<=tot; i++) add(node[i].fa, i);</pre>
    dfs(1);
    cout<<res<<end1;</pre>
   return 0;
}
```

莫队

基础莫队

例题:

小 Z 把这 N 只袜子从 1 到 N 编号,然后从编号 L 到 R 的袜子中随机选出两只来穿。

尽管小 Z 并不在意两只袜子是不是完整的一双,甚至不在意两只袜子是否一左一右,他却很在意袜子的颜色,毕竟穿两只不同色的袜子会很尴尬。

你的任务便是告诉小Z,他有多大的概率抽到两只颜色相同的袜子。

```
inline void read(int &x){
   int s=0; x=1;
   char ch=getchar();
   while(ch<'0' || ch>'9') {if(ch=='-')x=-1; ch=getchar();}
   while(ch>='0' && ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0', ch=getchar();
   x*=s;
}
const int N=50050;
int n, m, w[N];
struct Query{
   int id, 1, r, k;
   bool operator < (const Query &o)const{</pre>
        return k==0.k? ((k\&1)? r<0.r: r>0.r): k<0.k;
    }
}q[N];
11 res;
pair<11, 11> ans[N];
```

```
int b[N];
void add(int val){
    res+=b[val];
    b[val]++;
}
void del(int val){
    res=b[val]-1;
    b[val]--;
}
int main(){
   cin>>n>>m;
    rep(i,1,n) read(w[i]);
    const int len=sqrt(n+1);
    rep(i,1,m){
        int 1, r; read(1), read(r);
        q[i]=\{i, 1, r, 1/len\};
    }
    sort(q+1, q+1+m);
    for(int i=0, j=1, k=1; k<=m; k++){
        int l=q[k].1, r=q[k].r;
        while(i < r) add(w[++i]);
        while(i>r) del(w[i--]);
        while(j<1) del(w[j++]);</pre>
        while(j>1) add(w[--j]);
        ll g=\underline{gcd(res, 1LL*(r-l+1)*(r-l)/2)};
        ans[q[k].id]=\{res/g, 1LL*(r-l+1)*(r-l)/2/g\};
    }
    rep(i,1,m) cout<<ans[i].x<<'/'<<ans[i].y<<end];</pre>
    return 0;
}
```

带修莫队

例题:

墨墨购买了一套 N 支彩色画笔 (其中有些颜色可能相同),摆成一排,你需要回答墨墨的提问。

- 1. Q L R 代表询问你从第 L 支画笔到第 R 支画笔中共有几种不同颜色的画笔。
- 2. R P Col 把第P支画笔替换为颜色 Col。

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

const int N=1e4+5, S=1e6+5;

struct Query{
```

```
int id, 1, r, t;
}q[N];
struct Modify{
    int p, c;
}c[N];
int cnt[S];
int w[N], ans[N];
int n, m;
int mq, mc;
int len;
int get(int x){
    return x/len;
}
bool cmp(Query &a, Query &b){
    int al=get(a.1), ar=get(a.r), bl=get(b.1), br=get(b.r);
    if(al!=bl) return al<bl;</pre>
    if(ar!=br) return ar<br;</pre>
    return a.t<b.t;</pre>
}
void add(int v, int &res){
    if(!cnt[v]) res++;
    cnt[v]++;
}
void del(int v, int &res){
    if(cnt[v]==1) res--;
    cnt[v]--;
}
int main(){
    cin>>n>>m;
    for(int i=1; i<=n; i++) cin>>w[i];
    for(int i=0; i<m; i++){
         char op; int 1, r; cin>>op>>l>>r;
         if(op=='Q') mq++, q[mq]=\{mq, 1, r, mc\};
         else mc++, c[mc]=\{1, r\};
    }
    len=cbrt((double)n*mc)+1;
    sort(q+1, q+1+mq, cmp);
    for(int i=0, j=1, res=0, t=0, k=1; k<=mq; k++){
         int id=q[k].id, l=q[k].l, r=q[k].r, tm=q[k].t;
         while(i<r) add(w[++i], res);</pre>
         while(i>r) del(w[i--], res);
         while(j<1) del(w[j++], res);</pre>
         while(j>1) add(w[--j], res);
         while(t<tm){</pre>
             t++;
             if(c[t].p>=j && c[t].p<=i){
```

```
del(w[c[t].p], res);
                add(c[t].c, res);
            swap(w[c[t].p], c[t].c);
        }
        while(t>tm){
            if(c[t].p>=j && c[t].p<=i){
                del(w[c[t].p], res);
                add(c[t].c, res);
            }
            swap(w[c[t].p], c[t].c);
            t--;
        }
        ans[id]=res;
    }
    for(int i=1; i<=mq; i++) cout<<ans[i]<<end];</pre>
    return 0;
}
```

点分治 & 点分树

点分治

给定一个有 N 个点(编号 $0,1,\ldots,N-1$)的树,每条边都有一个权值(不超过 1000)。 树上两个节点 x 与 y 之间的路径长度就是路径上各条边的权值之和。

求长度不超过K的路径有多少条。

```
#pragma GCC optimize("03")
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define endl '\n'
#define pb push_back
#define rep(i,a,b) for(int i=(a); i <=(b); i++)
#define dwn(i,a,b) for(int i=(a);i>=(b);i--)
#define ceil(a,b) (a+(b-1))/b
#define all(x) (x).begin(), (x).end()
using vi = vector<int>;
inline void read(int &x) {
   int s=0; x=1;
    char ch=getchar();
   while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-')x=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0', ch=getchar();
    x*=s;
}
const int N=1e4+5, M=N<<1;</pre>
```

```
int n, m;
struct node{
   int to, next, w;
}e[M];
int h[N], tot;
void add(int u, int v, int w){
    e[tot].to=v, e[tot].w=w, e[tot].next=h[u], h[u]=tot++;
}
bool vis[N];
int get_sz(int u, int fa){
    int res=1;
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa || vis[go]) continue;
        res+=get_sz(go, u);
    }
   return res;
}
int get_wc(int u, int fa, int tot, int &wc){
    if(vis[u]) return 0;
    int sum=1, ms=0;
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        int t=get_wc(go, u, tot, wc);
        ms=max(ms, t);
        sum+=t;
    ms=max(ms, tot-sum);
    if(ms<=tot/2) wc=u;</pre>
    return sum;
}
void get_dis(int u, int fa, int dis, vi &v){
    if(vis[u]) return;
    v.pb(dis);
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        get_dis(go, u, dis+e[i].w, v);
    }
}
int get(vi v){
    if(v.size()<2) return 0;</pre>
    sort(all(v));
    int res=0;
```

```
rep(i,0,v.size()-1) res+=upper_bound(v.begin()+i+1, v.end(), m-v[i])-
v.begin()-i-1;
    return res;
}
int calc(int u){
   if(vis[u]) return 0;
    get_wc(u, -1, get_sz(u, -1), u);
   vis[u]=true;
   int res=0;
   vi buf; // 存储重心到其它点的距离。
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
       int go=e[i].to;
        vi tmp;
        get_dis(go, u, e[i].w, tmp);
        res-=get(tmp);
        buf.insert(buf.end(), all(tmp));
   }
    for(int i: buf) if(i<=m) res++;</pre>
    res+=get(buf);
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next) res+=calc(e[i].to);
    return res;
}
int main(){
    while(cin>>n>>m, n \mid \mid m){
        rep(i,1,n) h[i]=-1, vis[i]=false;
        tot=0;
        rep(i,1,n-1){
            int u, v, w; read(u), read(v), read(w); u++, v++;
            add(u, v, w), add(v, u, w);
        }
        cout<<calc(1)<<endl;</pre>
    }
   return 0;
}
```

点分树

例题:

给出度数不超过 3 的树,每个点有一个属性 val,每次询问一个点 u 求所有年龄在 [L,R] 之间的点到 u 这个点的**距离之和**。

```
#pragma GCC optimize("03")
```

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
#define endl '\n'
\#define debug(x) cerr << \#x << ":" << x << endl
#define pb push_back
#define rep(i,a,b) for(int i=(a); i<=(b); i++)
#define all(x) (x).begin(), (x).end()
#define lb(a, x) distance(begin(a), lower_bound(all(a), (x)))
#define ub(a, x) distance(begin(a), upper_bound(all(a), (x)))
inline void read(int &x) {
   int s=0; x=1;
   char ch=getchar();
   while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-')x=-1;ch=getchar();}
   while(ch>='0'&&ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0', ch=getchar();
   x*=s;
}
const int N=15e4+5, M=N<<1;
int n, m, A, age[N];
struct node{
   int to, w, next;
}e[M];
int h[N], tot;
void add(int u, int v, int w){
   e[tot].to=v, e[tot].w=w, e[tot].next=h[u], h[u]=tot++;
}
bool vis[N];
struct Father{
   int u, num, dis;
};
struct Son{
   int age, dis;
   bool operator < (const Son &o)const{</pre>
        return age<o.age;</pre>
    }
};
vector<Father> f[N];
vector<Son> s[N][3];
int get_sz(int u, int fa){
   if(vis[u]) return 0;
    int res=1;
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        res+=get_sz(go, u);
```

```
return res;
}
int get_wc(int u, int fa, int tot, int &wc){
   if(vis[u]) return 0;
   int sum=1, ms=0;
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
       int go=e[i].to;
        if(vis[go] || go==fa) continue;
        int t=get_wc(go, u, tot, wc);
        ms=max(ms, t);
        sum+=t;
   ms=max(ms, tot-sum);
   if(ms<=tot/2) wc=u;</pre>
   return sum;
}
void get_dis(int u, int fa, int dis, int wc, int k, vector<Son> &p){
    if(vis[u]) return;
   f[u].pb({wc, k, dis});
   p.pb({age[u], dis});
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa || vis[go]) continue;
        get_dis(go, u, dis+e[i].w, wc, k, p);
   }
}
void calc(int u){
   if(vis[u]) return;
   get_wc(u, -1, get_sz(u, -1), u);
   vis[u]=true;
    for(int i=h[u], k=0; ~i; i=e[i].next, k++){ //
        int go=e[i].to;
        if(vis[go]) continue;
        vector<Son> &p=s[u][k];
        p.pb({-1, 0}), p.pb({A+1, 0}); // 哨兵
        get_dis(go, u, e[i].w, u, k, p);
        sort(all(p));
        rep(i,1,p.size()-1) p[i].dis+=p[i-1].dis;
   for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next) calc(e[i].to);
}
int query(int u, int 1, int r){
   int res=0;
    for(auto fa: f[u]){ // 遍历与上层的重心的相关信息
        int g=age[fa.u]; // ® 展开和重心节点的讨论
        if(1<=g && g<=r) res+=fa.dis;
        rep(i,0,2){ // 展开和兄弟子树的节点的讨论
            if(i==fa.num) continue;
```

```
vector<Son> &p=s[fa.u][i];
            if(!p.size()) continue; // 空树跳过
            int L=lb(p, Son(\{1, -1\}));
            int R=lb(p, Son(\{r+1, -1\}));
            res+=(R-L)*fa.dis+p[R-1].dis-p[L-1].dis;
        }
    }
    rep(i,0,2){ // 展开和子节点的讨论
        vector<Son> &p=s[u][i];
        if(!p.size()) continue; // 空树跳过
        int L=lb(p, Son({1, -1}));
        int R=lb(p, Son(\{r+1, -1\}));
        res+=p[R-1].dis-p[L-1].dis;
    }
    return res;
}
signed main(){
    memset(h, -1, sizeof h);
    cin>>n>>m>>A;
    rep(i,1,n) read(age[i]);
    rep(i,1,n-1){
        int u, v, w; read(u), read(v), read(w);
        add(u, v, w), add(v, u, w);
    }
    calc(1);
    int res=0;
    rep(i,1,m){
        int u, 1, r; read(u), read(1), read(r);
        l=(1+res)%A, r=(r+res)%A;
        if(1>r) swap(1, r);
        res=query(u, 1, r);
        cout<<res<<endl;</pre>
    }
    return 0;
}
```

LCT

例题:

给定 n 个点,编号从 1 到 n,其中第 i 个点的初始权值为 a_i 。

现在要对这些点进行 m 次操作,操作共分为以下 4 种:

- 0 x y , 表示询问点 x 到点 y 之间的路径上的所有点(包括两端点)的权值的异或和。保证 x 和 y 之间存在连通路径。
- 1 x y , 表示在点 x 和点 y 之间增加一条边 (x,y)。注意: **如果两点已经处于连通状态,则无视该操作**。

- 2 x y , 表示删除边 (x,y)。注意: **如果该边不存在,则无视该操作**。
- 3 x w , 表示将点 x 的权值修改为 w。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
inline void read(int &x) {
   int s=0; x=1;
    char ch=getchar();
    while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-')x=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0', ch=getchar();
    x*=s;
}
const int N=1e5+5;
int n, m;
struct Node{
    int s[2], p, v;
    int sum, rev;
}tr[N];
int stk[N];
void pushrev(int x){
    swap(tr[x].s[0], tr[x].s[1]);
    tr[x].rev^{1};
}
void pushup(int x){
    tr[x].sum=tr[tr[x].s[0]].sum \land tr[x].v \land tr[tr[x].s[1]].sum;
}
void pushdown(int x){
    if(tr[x].rev){
        pushrev(tr[x].s[0]), pushrev(tr[x].s[1]);
        tr[x].rev=0;
    }
}
bool isroot(int x){
    return tr[tr[x].p].s[0]!=x && tr[tr[x].p].s[1]!=x;
}
void rotate(int x){
    int y=tr[x].p, z=tr[y].p;
    int k=tr[y].s[1]==x;
    if(!isroot(y)) tr[z].s[tr[z].s[1]==y]=x;
    tr[x].p=z;
    tr[tr[x].s[k^1]].p=y, tr[y].s[k]=tr[x].s[k^1];
    tr[y].p=x, tr[x].s[k^1]=y;
    pushup(y), pushup(x);
}
void splay(int x){
    int top=0, r=x;
    stk[++top]=r;
```

```
while(!isroot(r)) stk[++top]=r=tr[r].p;
   while(top) pushdown(stk[top--]);
   while(!isroot(x)){
       int y=tr[x].p, z=tr[y].p;
       if(!isroot(y))
           if((tr[y].s[1]==x) \land (tr[z].s[1]==y)) rotate(x);
           else rotate(y);
       rotate(x);
   }
}
void access(int x){ // 建立从原树的根到 x 的路径,同时 x 成为(splay)根节点。
   int z=x;
    for(int y=0; x; y=x, x=tr[x].p){
       splay(x);
       tr[x].s[1]=y, pushup(x);
   }
   splay(z);
}
void makeroot(int x){ // x 成为原树的根节点
   access(x);
    pushrev(x);
}
int findroot(int x){ // 找到 x 所在原树的根节点,再将原树根节点转到 splay 的根节点
   access(x);
   while(tr[x].s[0]) pushdown(x), x=tr[x].s[0];
   splay(x);
    return x;
}
void split(int x, int y){ // x, y 路径用 splay 维护起来, splay 根为 y
   makeroot(x);
   access(y);
}
void link(int x, int y){ // 若 x, y 不连通,连边
   makeroot(x);
    if(findroot(y)!=x) tr[x].p=y;
}
void cut(int x, int y){ // x, y 间若直接连边, 删除之
   makeroot(x); // 让 y 一定是 x 的后继
    if(findroot(y)==x && tr[y].p==x && !tr[y].s[0]){
       tr[x].s[1]=tr[y].p=0;
       pushup(x);
   }
}
int main(){
   cin>>n>>m;
   for(int i=1; i<=n; i++) read(tr[i].v);</pre>
   while(m--){
       int op, x, y; read(op), read(x), read(y);
```

树上启发式合并

例题:

节点有颜色的树,需要统计每个棵子树内出现次数最多的颜色之和。

```
// Problem: E. Lomsat gelral
// Contest: Codeforces - Educational Codeforces Round 2
// URL: https://codeforces.com/problemset/problem/600/E
const int N=1e5+5, M=N<<1;
int n, w[N];
struct Edge{
   int to, next;
}e[M];
int h[N], tot;
void add(int u, int v){
    e[tot].to=v, e[tot].next=h[u], h[u]=tot++;
}
int sz[N], son[N];
void dfs(int u, int fa){
    sz[u]=1;
    for(int i=h[u]; \sim i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        dfs(go, u);
        sz[u] += sz[go];
        if(sz[go]>sz[son[u]]) son[u]=go;
    }
}
int res[N];
int cnt[N], ans, mx;
void upd(int u, int fa, int d){
```

```
cnt[w[u]]+=d;
    if(d==1){
        if(cnt[w[u]]>mx) mx=cnt[w[u]], ans=w[u];
        else if(cnt[w[u]]==mx) ans+=w[u];
    }
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        upd(go, u, d);
   }
}
void dfs2(int u, int fa, bool del){
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa || go==son[u]) continue;
        dfs2(go, u, 1);
    }
    if(son[u]) dfs2(son[u], u, 0);
    cnt[w[u]]++;
   if(cnt[w[u]]>mx) mx=cnt[w[u]], ans=w[u];
    else if(cnt[w[u]]==mx) ans+=w[u];
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa || go==son[u]) continue;
        upd(go, u, 1);
    }
    res[u]=ans;
   if(del) upd(u, fa, -1), mx=ans=0;
}
signed main(){
   memset(h, -1, sizeof h);
    cin>>n;
    rep(i,1,n) read(w[i]);
    rep(i,1,n-1){
        int u, v; read(u), read(v);
        add(u, v), add(v, u);
   }
    dfs(1, -1);
    dfs2(1, -1, 0);
    rep(i,1,n) cout<<res[i]<<' ';
    cout<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

主席树

例题:

查询区间 k 小数。

```
const int N=1e5+5, INF=1e9+10;
int n, m;
struct Node{
   int 1, r;
   int cnt;
   #define ls tr[u].l
    #define rs tr[u].r
}tr[N*35];
int idx, root[N];
void pushup(int u){
   tr[u].cnt=tr[ls].cnt+tr[rs].cnt;
}
void insert(int &q, int p, int 1, int r, int x){
    q=++idx;
   tr[q]=tr[p];
   if(l==r) return tr[q].cnt++, void();
   int mid=1+r>>1;
    if(x \le mid) insert(tr[q].1, tr[p].1, 1, mid, x);
    else insert(tr[q].r, tr[p].r, mid+1, r, x);
    pushup(q);
}
int query(int p, int q, int 1, int r, int k){
   if(l==r) return 1;
   int mid=l+r>>1;
    int cnt=tr[tr[q].1].cnt-tr[tr[p].1].cnt;
    if(cnt>=k) return query(tr[p].1, tr[q].1, 1, mid, k);
    else return query(tr[p].r, tr[q].r, mid+1, r, k-cnt);
}
int main(){
    cin>>n>>m;
    for(int i=1; i<=n; i++){
        int x; cin>>x;
        insert(root[i], root[i-1], -INF, INF, x);
    }
    while(m--){
        int 1, r, k; cin>>1>>r>>k;
        cout<<query(root[l-1], root[r], -INF, INF, k)<<endl;</pre>
    }
    return 0;
}
```

扫描线

例题: 求面积并

```
const int N=1e5+5;
int n;
struct Node{
   int 1, r;
   int cnt;
    double len;
    #define ls(u) u<<1
    #define rs(u) u<<1|1
}tr[N<<2];
vector<double> w;
int find(double x){
    return lower_bound(all(w), x)-begin(w);
void pushup(int u){
    if(tr[u].cnt) \ tr[u].len=w[tr[u].r+1]-w[tr[u].l];\\
    else tr[u].len=tr[ls(u)].len+tr[rs(u)].len;
}
void build(int u, int 1, int r){
    tr[u]={1, r, 0, 0};
    if(l==r) return;
    int mid=1+r>>1;
    build(ls(u), l, mid), build(rs(u), mid+1, r);
}
void upd(int u, int 1, int r, int k){
    if(1 \leftarrow tr[u].1 \& tr[u].r \leftarrow r[u].cnt + k, pushup(u), void();
    int mid=tr[u].l+tr[u].r>>1;
    if(1 \le mid) upd(1s(u), 1, r, k);
    if(mid<r) upd(rs(u), 1, r, k);</pre>
    pushup(u);
}
struct Query{
    double 1, r, x;
    int k;
    bool operator < (const Query &o)const{</pre>
        return x<o.x;
    }
}q[N];
int tot;
int main(){
    int cs;
```

```
while(cin>>n, n){
       w.clear();
        tot=0;
        rep(i,1,n){
            double x1, y1, x2, y2; scanf("%1f%1f%1f%1f", &x1, &y1, &x2, &y2);
            w.pb(y1), w.pb(y2);
            q[++tot]={y1, y2, x1, 1};
            q[++tot]={y1, y2, x2, -1};
        sort(q+1, q+1+tot);
        sort(all(w));
       w.erase(unique(all(w)), end(w));
        build(1, 0, w.size()+5);
        double res=0;
        rep(i,1,tot){
            if(i>1) res+=(q[i].x-q[i-1].x)*tr[1].len;
            upd(1, find(q[i].1), find(q[i].r)-1, q[i].k);
        }
        printf("Test case #%d\n", ++cs);
        printf("Total explored area: %.21f\n\n", res);
   }
    return 0;
}
```

线段树合并

例题

给出一颗树,每个点都有一个权值,最后对于每个点,输出在它的子树中,有多少个点的权值比它大。

```
inline void read(int &x) {
    int s=0;x=1;
    char ch=getchar();
    while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-')x=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0',ch=getchar();
    x*=s;
}

const int N=1e5+5, M=N<<1;

vi nums;

int find(int x) {
    return lb(nums, x)+1;
}

int w[N], n;
int res[N];</pre>
```

```
struct Edge{
   int to, next;
}e[M];
int h[N], tot;
void add(int u, int v){
    e[tot].to=v, e[tot].next=h[u], h[u]=tot++;
}
struct Node{
   int 1, r;
   int cnt;
    #define ls tr[u].l
    #define rs tr[u].r
}tr[N*22];
int root[N], idx;
void pushup(int u){
    tr[u].cnt=tr[ls].cnt+tr[rs].cnt;
}
void insert(int &u, int 1, int r, int x){
   if(!u) u=++idx;
    if(l==r) return tr[u].cnt++, void();
   int mid=1+r>>1;
   if(x<=mid) insert(ls, l, mid, x);</pre>
    else insert(rs, mid+1, r, x);
    pushup(u);
}
int merge(int u, int v){
   if(!u) return v;
   if(!v) return u;
    ls=merge(ls, tr[v].l);
    rs=merge(rs, tr[v].r);
    pushup(u);
    return u;
}
int query(int u, int 1, int r, int n1, int nr){
   if(!u) return 0;
    if(n1<=1 && r<=nr) return tr[u].cnt;</pre>
    int mid=1+r>>1, res=0;
    if(nl<=mid) res+=query(ls, l, mid, nl, nr);</pre>
   if(mid<nr) res+=query(rs, mid+1, r, nl, nr);</pre>
    return res;
}
void dfs(int u, int fa){
    insert(root[u], 1, n, find(w[u]));
    for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
        int go=e[i].to;
        if(go==fa) continue;
        dfs(go, u);
        root[u]=merge(root[u], root[go]);
```

```
if(find(w[u])+1 \le n) res[u]=query(root[u], 1, n, find(w[u])+1, n);
}
int main(){
    read(n);
    rep(i,1,n) read(w[i]), nums.pb(w[i]);
    sort(all(nums));
    nums.erase(unique(all(nums)), nums.end());
    memset(h, -1, sizeof h);
    rep(i,2,n){
        int fa; read(fa);
        add(fa, i), add(i, fa);
    }
    dfs(1, -1);
    rep(i,1,n) cout<<res[i]<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

线段树优化建图

```
// Problem: B. Legacy
// Contest: Codeforces - Codeforces Round #406 (Div. 1)
// URL: https://codeforces.com/problemset/problem/786/B
// Memory Limit: 256 MB
// Time Limit: 2000 ms
// Powered by CP Editor (https://cpeditor.org)
int n, q, S;
struct Edge{
   int to, next;
    11 w;
}e[M];
int h[N], tot;
void add(int u, int v, 11 w){
    e[tot].to=v, e[tot].w=w, e[tot].next=h[u], h[u]=tot++;
}
#define ls u<<1
#define rs u<<1|1
int id[N];
int idx, tmp;
int rtL, rtR;
void build(int u, int 1, int r, int op){
```

```
if(op==-1){
        id[u]=++idx;
        int mid=1+r>>1;
        build(ls, 1, mid, 0), build(rs, mid+1, r, 1);
        rtL=ls, rtR=rs;
        return;
    }
    if(1==r){
        id[u]=++tmp;
        return;
   }
    int mid=l+r>>1;
    id[u]=++idx;
    build(ls, l, mid, op), build(rs, mid+1, r, op);
    if(!op) add(id[u], id[ls], 0), add(id[u], id[rs], 0);
    else add(id[ls], id[u], 0), add(id[rs], id[u], 0);
}
void link(int u, int l, int r, int cur, int nl, int nr, ll w, int op){
    if(n1<=1 && r<=nr){
        if(!op) add(cur, id[u], w);
        else add(id[u], cur, w);
        return;
    }
   int mid=1+r>>1;
    if(nl<=mid) link(ls, l, mid, cur, nl, nr, w, op);</pre>
    if(mid<nr) link(rs, mid+1, r, cur, nl, nr, w, op);</pre>
}
bool vis[N];
11 d[N];
priority_queue<pli, vector<pli>, greater<pli>> pq;
#define x first
#define y second
void dijk(){
    rep(i,1,idx) d[i]=1e18;
    d[S]=0;
    pq.push({d[S], S});
    while(pq.size()){
        auto t=pq.top(); pq.pop();
        int u=t.y;
        if(vis[u]) continue;
        vis[u]=true;
        for(int i=h[u]; ~i; i=e[i].next){
            int go=e[i].to;
            if(d[go]>e[i].w+d[u]){
                d[go]=e[i].w+d[u];
                pq.push({d[go], go});
            }
        }
    }
    rep(i,n+1,n<<1) cout<<(d[i]==INF? -1: d[i])<<' ';
```

```
cout<<endl;
}
int main(){
    memset(h, -1, sizeof h);
    cin>>n>>q>>S;
    idx=n<<1;
    build(1, 1, n<<1, -1);
    rep(i,1,n) add(i, i+n, 0);
    while(q--){
        int op; scanf("%d", &op);
        int u, v;
        11 w;
        if(op==1){
            scanf("%d%d%11d", &u, &v, &w);
            add(u+n, v, w);
        }
        else if(op==2){
            int 1, r; scanf("%d%d%d%11d", &u, &1, &r, &w);
            link(rtL, 1, n, u, 1, r, w, 0);
        }
        else if(op==3){
            int 1, r; scanf("%d%d%d%11d", &u, &1, &r, &w);
            link(rtR, n+1, n<<1, u, l+n, r+n, w, 1);
        }
    }
    dijk();
    return 0;
}
```

线段树标记维护

例题:序列操作

lxhgww 最近收到了一个 01 序列,序列里面包含了 lxhgww 最近收到了一个 01 序列,序列里面包含了 lxhgww 0 开始。这些数要么是 0,要么是 1,现在对于这个序列有五种变换操作和询问操作:

- 0 1 r 把 [l,r] 区间内的所有数全变成 0
- 1 1 r 把 [l, r] 区间内的所有数全变成 1
- 2 1 r 把 [l,r] 区间内的所有数全部取反,也就是说把所有的 0 变成 1,把所有的 1 变成 0
- 3 1 r 询问 [l, r] 区间内总共有多少个 1
- 4 1 r 询问 [l,r] 区间内最多有多少个连续的 1

```
const int N=1e5+5;
int n, m;
int w[N];
int tag1[N<<2], tag2[N<<2];
struct Tree{
   int l, r, len;</pre>
```

```
int sum, con[2], pre[2], suf[2]; // longest connected, prefix, suffix
    #define ls(u) u<<1
    #define rs(u) u<<1|1
}tr[N<<2];
Tree merge(Tree a, Tree b){
    Tree res={
        a.l, b.r, a.len+b.len,
        a.sum+b.sum
    };
    if(!a.sum) res.pre[0]=a.len+b.pre[0];
    else res.pre[0]=a.pre[0];
    if(a.sum==a.len) res.pre[1]=a.len+b.pre[1];
    else res.pre[1]=a.pre[1];
    if(!b.sum) res.suf[0]=b.len+a.suf[0];
    else res.suf[0]=b.suf[0];
    if(b.sum==b.len) res.suf[1]=b.len+a.suf[1];
    else res.suf[1]=b.suf[1];
    rep(i,0,1) res.con[i]=max(max(a.con[i], b.con[i]), a.suf[i]+b.pre[i]);
    return res;
}
void F(int u, int op){
    if(op!=2){
        int t=op;
        tr[u].sum=t*tr[u].len;
        tr[u].con[t]=tr[u].pre[t]=tr[u].suf[t]=tr[u].len;
        tr[u].con[t^1]=tr[u].pre[t^1]=tr[u].suf[t^1]=0;
        tag1[u]=op, tag2[u]=0;
    }
    else{
        tag2[u]^{=1};
        tr[u].sum=tr[u].len-tr[u].sum;
        swap(tr[u].con[0], tr[u].con[1]);
        swap(tr[u].pre[0], tr[u].pre[1]);
        swap(tr[u].suf[0], tr[u].suf[1]);
    }
}
void pushdown(int u){
    if(~tag1[u]){
        F(ls(u), tag1[u]), F(rs(u), tag1[u]);
        tag1[u]=-1;
    }
    if(tag2[u]){
        F(1s(u), 2), F(rs(u), 2);
        tag2[u]=0;
    }
}
void build(int u, int 1, int r){
    tag1[u]=-1;
    if(1==r){
        int v=w[1];
```

```
tr[u]={1, r, 1, v};
        tr[u].con[0]=tr[u].pre[0]=tr[u].suf[0]=v^1;
        tr[u].con[1]=tr[u].pre[1]=tr[u].suf[1]=v;
        return;
    }
    int mid=l+r>>1;
    build(ls(u), l, mid), build(rs(u), mid+1, r);
    tr[u]=merge(tr[ls(u)], tr[rs(u)]);
}
void modify(int u, int 1, int r, int op){
    if(tr[u].l>=l && tr[u].r<=r){
        F(u, op);
        return;
    pushdown(u);
    int mid=tr[u].l+tr[u].r>>1;
    if(1 \le mid) modify(1s(u), 1, r, op);
    if(r>mid) modify(rs(u), 1, r, op);
    tr[u]=merge(tr[ls(u)], tr[rs(u)]);
}
Tree query(int u, int 1, int r){
    if(tr[u].l>=l && tr[u].r<=r) return tr[u];</pre>
    pushdown(u);
    int mid=tr[u].l+tr[u].r>>1;
    Tree L=\{-1\}, R=\{-1\}; //
    if(1 \le mid) L=query(1s(u), 1, r);
    if(r>mid) R=query(rs(u), 1, r);
    if(L.l==-1) return R; if(R.l==-1) return L;
    return merge(L, R);
}
int main(){
    read(n), read(m);
    rep(i,1,n) read(w[i]);
    build(1, 1, n);
    rep(i,1,m){}
        int op, 1, r; read(op), read(1), read(r); 1++, r++;
        if(op<=2) modify(1, 1, r, op);</pre>
        else{
            Tree t=query(1, 1, r);
            if(op==3) cout<<t.sum<<endl;</pre>
            else if(op==4) cout<<t.con[1]<<endl;</pre>
        }
        if(i==5){
            Tree t=query(1, 1, r);
            debug(t.con[1]);
    }
    return 0;
}
```

势能线段树

例题:

第一行一个整数 n, 代表数列中数的个数。

第二行 n 个正整数,表示初始状态下数列中的数。

第三行一个整数 m, 表示有 m 次操作。

接下来 m 行每行三个整数 k 1 r。

- k=0 表示给 [l,r] 中的每个数开平方(下取整)。
- k=1 表示询问 [l,r] 中各个数的和。

```
inline void read(int &x) {
   int s=0; x=1;
   char ch=getchar();
   while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-')x=-1;ch=getchar();}
   while(ch>='0'&&ch<='9') s=(s<<3)+(s<<1)+ch-'0', ch=getchar();
   x*=s;
}
const int N=1e5+5;
int n, q, w[N];
struct Node{
   int 1, r;
   int mx, sum;
    #define ls(u) u<<1
    #define rs(u) u<<1|1
}tr[N<<2];
void pushup(int u){
    tr[u].mx=max(tr[ls(u)].mx, tr[rs(u)].mx);
    tr[u].sum=tr[ls(u)].sum+tr[rs(u)].sum;
}
void build(int u, int 1, int r){
   tr[u]={1, r, w[1], w[r]};
   if(l==r) return;
    int mid=1+r>>1;
    build(ls(u), l, mid), build(rs(u), mid+1, r);
    pushup(u);
}
void upd(int u, int 1, int r){
   if(tr[u].l==tr[u].r) return tr[u].mx=tr[u].sum=sqrt(tr[u].sum), void();
    int mid=tr[u].l+tr[u].r>>1;
    if(l<=mid && tr[ls(u)].mx>1) upd(ls(u), l, r);
   if(mid<r && tr[rs(u)].mx>1) upd(rs(u), 1, r);
    pushup(u);
}
int query(int u, int 1, int r){
```

```
if(1 \leftarrow tr[u].1 \& tr[u].r \leftarrow r) return tr[u].sum;
    int mid=tr[u].l+tr[u].r>>1, res=0;
    if(1 \le mid) res+=query(1s(u), 1, r);
    if(mid<r) res+=query(rs(u), 1, r);</pre>
    return res;
}
signed main(){
    read(n);
    rep(i,1,n) read(w[i]);
    read(q);
    build(1, 1, n);
    while(q--){
        int op, 1, r; read(op), read(1), read(r);
         if(1>r) swap(1, r);
         if(!op) upd(1, 1, r);
         else cout<<query(1, 1, r)<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

分块

例题:

- 1. 若第一个字母为 M ,则紧接着有三个数字 L, R, W。表示对闭区间 [l,r] 内所有英雄的身高加上 W。
- 2. 若第一个字母为 A ,则紧接着有三个数字 L, R, C。询问闭区间 [l,r] 内有多少英雄的身高大于等于 C。

```
// Problem: P2801 教主的魔法
// Contest: Luogu
// URL: https://www.luogu.com.cn/problem/P2801
const int N=1e6+6, M=1010;
int n, q;
int len;
struct Node{
   int x, w;
   bool operator < (const Node &o)const{</pre>
        return w<o.w;
}e[N];
int get(int x){
   return (x+len-1)/len;
}
int getL(int id){
    return (id-1)*len+1;
}
```

```
int getR(int id){
    return min(id*len, n);
}
int add[M];
int query(int 1, int r, int k){
   int res=0;
    if(get(1)==get(r)){
        int id=get(1);
        if(add[id]){
            rep(i,getL(id),getR(id)) e[i].w+=k;
            add[id]=0;
        rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=1 && e[i].x<=r && e[i].w>=k) res++;
        return res;
    }
    int id=get(1);
    if(add[id]){
        rep(i,getL(id),getR(id)) e[i].w+=k;
        add[id]=0;
    }
    rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=1 && e[i].x<=getR(id) && e[i].w>=k)
res++;
   // debug(res);
   id=get(r);
    if(add[id]){
        rep(i,getL(id),getR(id)) e[i].w+=k;
        add[id]=0;
    }
    rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=getL(id) && e[i].x<=r && e[i].w>=k)
res++;
    // debug(res);
    int L=get(1)+1, R=get(r)-1;
    rep(id,L,R){
        int l=getL(id), r=getR(id);
        while(1< r){
            int mid=1+r>>1;
            if(e[mid].w>=k-add[id]) r=mid;
            else l=mid+1;
        res+=(e[1].w>=k-add[id]? getR(id)-1+1: 0);
    }
    return res;
}
void upd(int 1, int r, int k){
    if(get(1)==get(r)){
        int id=get(1);
        rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=1 && e[i].x<=r) e[i].w+=k;
        sort(e+getL(id), e+getR(id)+1);
        return;
    }
    int id=get(1);
    rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=1 && e[i].x<=getR(id)) e[i].w+=k;
    sort(e+getL(id), e+getR(id)+1);
```

```
id=get(r);
    rep(i,getL(id),getR(id)) if(e[i].x>=getL(id) && e[i].x<=r) e[i].w+=k;
    sort(e+getL(id), e+getR(id)+1);
   int L=get(1)+1, R=get(r)-1;
    rep(id,L,R) add[id]+=k;
}
void out(){
    rep(i,1,n) cerr<<e[i].w<<' ';
    cerr<<endl;</pre>
}
int main(){
   cin>>n>>q;
    len=sqrt(n+1);
   rep(i,1,n) read(e[i].w), e[i].x=i;
    rep(id,1,get(n)) sort(e+getL(id), e+getR(id)+1);
   while(q--){
        char ch; cin>>ch;
        int 1, r, v; read(1), read(r), read(v);
        if(ch=='A') cout<<query(1, r, v)<<end1;</pre>
        else upd(1, r, v);
    }
   return 0;
}
```

KDT

例题 1: 平面最近点对

```
const int N=5e5+5, INF=0x3f3f3f3f3;
struct Point{
   int x[2];
};
struct Node{
   int 1, r;
   Point P;
   int L[2], R[2], sz;
   #define ls tr[u].l
   #define rs tr[u].r
}tr[N];
int n;
int idx, root;
inline void pushup(int u){
    auto &L=tr[]s], &R=tr[rs];
    tr[u].sz=L.sz+R.sz+1;
```

```
rep(i,0,1){
        tr[u].L[i]=min(tr[u].P.x[i], min(L.L[i], R.L[i]));
        tr[u].R[i]=max(tr[u].P.x[i], max(L.R[i], R.R[i]));
    }
}
Point pt[N];
int build(int 1, int r, int k){
    if(l>r) return 0;
    int mid=1+r>>1;
    int u=++idx;
    nth_element(pt+1, pt+mid, pt+r+1, [&](Point a, Point b){
        return a.x[k]<b.x[k];</pre>
    });
    tr[u].P=pt[mid];
    ls=build(1, mid-1, k\wedge 1), rs=build(mid+1, r, k\wedge 1);
    pushup(u);
    return u;
}
11 res=4e18;
inline 11 Dis(Point a, Point b){
    11 dx=a.x[0]-b.x[0], dy=a.x[1]-b.x[1];
    return dx*dx+dy*dy;
}
inline | I H(Node t, Point p){
    auto sqr=[](int x)->11{return 1LL*x*x;};
    11 x=p.x[0], y=p.x[1];
    11 res=0;
    if(x<t.L[0]) res+=sqr(x-t.L[0]);</pre>
    if(x>t.R[0]) res+=sqr(x-t.R[0]);
    if(y<t.L[1]) res+=sqr(y-t.L[1]);
    if(y>t.R[1]) res+=sqr(y-t.R[1]);
    return res;
}
void query(int u, Point p){
    if(!u) return;
    if(tr[u].P.x[0]!=p.x[0] \mid \mid tr[u].P.x[1]!=p.x[1]) res=min(res, Dis(tr[u].P, Tes)
p));
    11 LV=4e18, RV=4e18;
    if(ls) LV=H(tr[ls], p);
    if(rs) RV=H(tr[rs], p);
    if(LV<RV){
        if(LV<res) query(ls, p);</pre>
        if(RV<res) query(rs, p);</pre>
    }
    else{
        if(RV<res) query(rs, p);</pre>
        if(LV<res) query(ls, p);</pre>
```

```
}
int main(){
    cin>>n;
    // init
    tr[0].L[0]=tr[0].L[1]=INF;
    tr[0].R[0]=tr[0].R[1]=-INF;
    rep(i,1,n){
        int x, y; read(x), read(y);
        pt[i]={x, y};
    sort(pt+1, pt+1+n, [](Point a, Point b){
        return a.x[0] == b.x[0]? a.x[1] < b.x[1]: a.x[0] < b.x[0];
    });
    root=build(1, n, 0);
    rep(i,1,n) query(root, pt[i]);
    cout<<res<<endl;</pre>
    return 0;
}
```

例题 2:

你有一个 $N \times N$ 的棋盘,每个格子内有一个整数,初始时的时候全部为 0,现在需要维护两种操作:

- 将格子x, y 里的数字加上A。
- 查询子矩形权值和。

```
const int N=5e5+5, INF=0x3f3f3f3f3;
struct Point{
   int x[2], w;
};
struct Node{
   int 1, r;
    Point P;
   int L[2], R[2], sum, sz;
    #define ls tr[u].l
    #define rs tr[u].r
}tr[N];
int n;
int idx, root;
int buf[N], tot;
int add(){
   if(!tot) return ++idx;
    return buf[tot--];
}
```

```
void pushup(int u){
    auto &L=tr[1s], &R=tr[rs];
    tr[u].sum=tr[u].P.w+L.sum+R.sum, tr[u].sz=L.sz+R.sz+1;
    rep(i,0,1){
        tr[u].L[i]=min(tr[u].P.x[i], min(L.L[i], R.L[i]));
        tr[u].R[i]=max(tr[u].P.x[i], max(L.R[i], R.R[i]));
    }
}
const double Al=0.75;
Point pt[N];
void getSeq(int u, int cnt){
   if(ls) getSeq(ls, cnt);
    buf[++tot]=u, pt[tr[]s].sz+1+cnt]=tr[u].P;
   if(rs) getSeq(rs, cnt+tr[ls].sz+1);
}
int rebuild(int 1, int r, int k){
    if(1>r) return 0;
    int mid=1+r>>1;
   int u=add();
    nth_element(pt+l, pt+mid, pt+r+1, [&](Point a, Point b){
        return a.x[k]<b.x[k];</pre>
   });
   tr[u].P=pt[mid];
   ls=rebuild(1, mid-1, k^1), rs=rebuild(mid+1, r, k^1);
    pushup(u);
    return u;
}
void maintain(int &u, int k){
    if(tr[u].sz*Al<tr[ls].sz || tr[u].sz*Al<tr[rs].sz)</pre>
        getSeq(u, 0), u=rebuild(1, tot, k);
}
void insert(int &u, Point p, int k){
    if(!u){
        u=add();
        tr[u].l=tr[u].r=0;
        tr[u].P=p, pushup(u);
        return;
   if(p.x[k]\leftarrowtr[u].P.x[k]) insert(ls, p, k\wedge1);
    else insert(rs, p, k^1);
    pushup(u);
    maintain(u, k);
}
bool In(Node t, int x1, int y1, int x2, int y2){
    return t.L[0]>=x1 && t.R[0]<=x2 && t.L[1]>=y1 && t.R[1]<=y2;
}
bool In(Point p, int x1, int y1, int x2, int y2){
```

```
}
bool Out(Node t, int x1, int y1, int x2, int y2){
    return t.R[0]<x1 || t.L[0]>x2 || t.R[1]<y1 || t.L[1]>y2;
}
int query(int u, int x1, int y1, int x2, int y2){
   if(In(tr[u], x1, y1, x2, y2)) return tr[u].sum;
   if(Out(tr[u], x1, y1, x2, y2)) return 0;
   int res=0;
   if(In(tr[u].P, x1, y1, x2, y2)) res+=tr[u].P.w;
   res+=query(1s, x1, y1, x2, y2)+query(rs, x1, y1, x2, y2);
    return res;
}
int main(){
   cin>>n;
   // init
   tr[0].L[0]=tr[0].L[1]=INF;
   tr[0].R[0]=tr[0].R[1]=-INF;
   int res=0, op;
   while(cin>>op, op!=3){
       if(op==1){
           int x, y, k; read(x), read(y), read(k);
           insert(root, {x^res, y^res, k^res}, 0);
       }
       else{
           int x1, y1, x2, y2; read(x1), read(y1), read(x2), read(y2);
           write(res=query(root, x1^res, y1^res, x2^res, y2^res));
           puts("");
       }
   }
    return 0;
}
```

CDQ 分治

例题 1:

给定 n 个元素(编号 $1\sim n$),其中第 i 个元素具有 a_i,b_i,c_i 三种属性。

设 f(i) 表示满足以下 4 个条件:

```
1. a_j \leq a_i
2. b_j \leq b_i
3. c_j \leq c_i
4. j \neq i
```

的j的数量。

```
const int N = 1e5 + 5, M = 2e5 + 5;
int n, m;
struct data
{
   int a, b, c, cnt, res;
    bool operator<(const data &o) const
        if (a != o.a)
            return a < o.a;</pre>
        if (b != o.b)
            return b < o.b;
        return c < o.c;
    }
    bool operator == (const data &o) const
        return a == 0.a \&\& b == 0.b \&\& c == 0.c;
    }
} e[N], tmp[N];
int tot;
int tr[M];
int lowbit(int x) { return x & -x; }
void add(int p, int k)
    for (; p < M; p \leftarrow lowbit(p))
       tr[p] += k;
}
int query(int p)
{
    int res = 0;
    for (; p; p \rightarrow lowbit(p))
        res += tr[p];
    return res;
}
void cdq(int 1, int r)
   if (1 >= r)
        return;
    int mid = 1 + r \gg 1;
    cdq(1, mid), cdq(mid + 1, r);
    // 这里定义左区间对应的指针为 j, 右区间对应的指针为 i.
    for (int j = 1, i = mid + 1, k = 1; k <= r; k++)
        if (i > r \mid | j \le mid \&\& e[j].b \le e[i].b)
            add(e[j].c, e[j].cnt), tmp[k] = e[j++]; // 如果说右区间的指针已经走到边
界,或者左区间的b值比较小。
        else
            e[i].res += query(e[i].c), tmp[k] = e[i++];
    for (int j = 1; j \leftarrow mid; j++)
        add(e[j].c, -e[j].cnt); // 恢复桶
    for (int k = 1; k \ll r; k++)
```

```
e[k] = tmp[k]; // 完成排序, 复制
}
int ans[M];
int main()
    cin >> n >> m;
   rep(i, 1, n)
        int a, b, c;
        cin >> a >> b >> c;
        e[i] = {a, b, c, 1};
   }
    sort(e + 1, e + 1 + n);
    rep(i, 1, n) if (e[i] == e[tot]) e[tot].cnt++;
    else e[++tot] = e[i];
    cdq(1, tot);
    rep(i, 1, tot) ans[e[i].res + e[i].cnt - 1] += e[i].cnt;
    rep(i, 0, n - 1) cout << ans[i] << '\n';
    return 0;
}
```

例题 2:

二维 LIS

```
const int N=5e5+5;
struct Node{
   int x, y, z;
}w[N];
int tr[N];
int lowbit(int x){
    return x&-x;
}
void upd(int x, int val){
    for(; x < N; x += lowbit(x)) tr[x] = max(tr[x], val);
}
int query(int x){
    int res=0;
    for(; x; x-=lowbit(x)) res=max(res, tr[x]);
    return res;
}
void resume(int x){
    for(; x < N; x += lowbit(x)) tr[x]=0;
}
```

```
int f[N];
int ql[N], qr[N];
void divi(int 1, int r){
    if(l==r) return;
    int mid=l+r>>1;
    divi(1, mid);
    int cntl=0, cntr=0;
    rep(i,1,mid) q1[++cnt1]=i;
    rep(i,mid+1,r) qr[++cntr]=i;
    auto cmp=[&](int a, int b){
        return w[a].y<w[b].y;</pre>
    };
    sort(ql+1, ql+cntl+1, cmp), sort(qr+1, qr+cntr+1, cmp);
    for(int i=1, j=1; j<=cntr; ){</pre>
        if(i<=cntl && w[q1[i]].y<w[qr[j]].y || j>cntr) upd(w[q1[i]].z,
f[q][i]]), i++;
        else f[qr[j]]=max(query(w[qr[j]].z-1)+1, f[qr[j]]), j++;
    }
    // resume the buc
    rep(i,1,cntl) resume(w[q1[i]].z);
    divi(mid+1, r);
}
vector<int> di;
int find(int x){
    return lower_bound(all(di), x)-begin(di)+1;
}
int n;
int main(){
    int T; cin>>T;
    while(T--){
        cin>>n;
        rep(i,1,n){
            w[i].x=1;
            read(w[i].y);
        }
        di.clear();
        rep(i,1,n) read(w[i].z), di.pb(w[i].z);
        sort(all(di));
        di.erase(unique(all(di)), end(di));
        rep(i,1,n) w[i].z=find(w[i].z);
        rep(i,1,n) f[i]=1;
        divi(1, n);
        int res=1;
        rep(i,1,n) res=max(res, f[i]);
        cout<<res<<end1;</pre>
    return 0;
```

整体二分

例题 1:

给定一个含有 n 个数的序列 $a_1, a_2 \dots a_n$,需要支持两种操作:

- Q 1 r k 表示查询下标在区间 [l,r] 中的第 k 小的数。
- $C \times y$ 表示将 a_x 改为 y。

```
const int N=3e5+5;
int n, m;
int t, w[N];
int res[N];
struct Msg{
    int id, x, y, z, ty;
}q[N], lq[N], rq[N];
int tr[N];
int lb(int x){
    return x&-x;
}
void upd(int x, int k){
    for(; x < N; x += 1b(x)) tr[x] += k;
}
int query(int x){
    int res=0;
    for(; x; x==lb(x)) res=tr[x];
    return res;
}
void divi(int 1, int r, int st, int ed){
    if(st>ed) return;
    if(1==r){
        rep(i,st,ed) if(q[i].id) res[q[i].id]=1;
        return;
    }
    int 1t=0, rt=0;
    int mid=l+r>>1;
    rep(i,st,ed){
        if(!q[i].ty){
            int cnt=query(q[i].y)-query(q[i].x-1);
            if(q[i].z<=cnt) lq[++lt]=q[i];
            else q[i].z-=cnt, rq[++rt]=q[i];
        else{
            if(q[i].y \le mid) upd(q[i].x, q[i].z), lq[++lt]=q[i];
```

```
else rq[++rt]=q[i];
        }
    }
    rep(i,st,ed) if(q[i].ty \& q[i].y<=mid) upd(q[i].x, -q[i].z);
    rep(i,1,lt) q[st-1+i]=lq[i];
    rep(i,1,rt) q[st-1+i+lt]=rq[i];
    divi(l, mid, st, st+lt-1), divi(mid+1, r, st+lt, ed);
}
bool vis[N];
int main(){
    cin>>n>>m;
    rep(i,1,n){
        int x; read(x); w[i]=x;
        q[++t]=\{0, i, x, 1, 1\};
    }
    rep(i,1,m){
        char op; cin>>op;
        if(op=='Q'){
            int 1, r, k; read(1), read(r), read(k);
            q[++t]=\{i, 1, r, k, 0\};
            vis[i]=true;
        }
        else{
            int x, y; read(x), read(y);
            q[++t]=\{0, x, w[x], -1, 1\};
            w[x]=y;
            q[++t]=\{0, x, w[x], 1, 1\};
    }
    divi(0, 1e9+5, 1, t);
    rep(i,1,m) if(vis[i]) cout<<res[i]<<'\n';</pre>
    return 0;
}
```

例题 2:

Byteotian Interstellar Union 有 N 个成员国。

现在它发现了一颗新的星球,这颗星球的轨道被分为 M 份(第 M 份和第 1 份相邻),第 i 份上有第 A_i 个国家的太空站。

这个星球经常会下陨石雨,BIU 已经预测了接下来 K 场陨石雨的情况。

BIU 的第i个成员国希望能够收集 P_i 单位的陨石样本。

你的任务是判断对于每个国家,它需要在第几次陨石雨之后,才能收集足够的陨石。

```
const int N=6e5+50;
```

```
int n, m, K;
int p[N], cnt[N];
struct Rain{
   int 1, r, val;
}ra[N];
vector<int> b[N];
int t;
int res[N];
struct Node{
    int id, x;
}q[N], lq[N], rq[N];
11 tr[N];
int lb(int x){
   return x&-x;
}
void upd(int x, int k){
    for(; x < N; x += 1b(x)) tr[x]+=k;
}
11 query(int x){
   11 res=0;
    for(; x; x=b(x)) res=tr[x];
    return res;
}
void divi(int 1, int r, int st, int ed){
    if(st>ed) return;
    if(1==r){
        rep(i,st,ed) res[q[i].id]=1;
        return;
    }
    int mid=l+r>>1;
    int 1t=0, rt=0;
    rep(i,1,mid){
        int l=ra[i].1, r=ra[i].r, val=ra[i].val;
        upd(l, val), upd(r+1, -val);
    }
    rep(i,st,ed){
        11 cnt=0;
        for(auto j: b[q[i].id]){
           11 t=query(j)+query(j+m);
            cnt+=t;
            if(cnt>=q[i].x) break;
        if(cnt>=q[i].x) lq[++lt]=q[i];
        else q[i].x-=cnt, rq[++rt]=q[i];
    }
    rep(i,1,mid){
```

```
int l=ra[i].1, r=ra[i].r, val=ra[i].val;
        upd(l, -val), upd(r+1, val);
    }
    rep(i,1,lt) q[st+i-1]=lq[i];
    rep(i,1,rt) q[st+i-1+lt]=rq[i];
    divi(1, mid, st, st+lt-1), divi(mid+1, r, st+lt, ed);
}
int main(){
    cin>>n>>m;
    rep(i,1,m){}
        int x; read(x);
        b[x].pb(i);
    rep(i,1,n) read(p[i]);
    cin>>K;
    rep(i,1,K){
        int 1, r, d; read(1), read(r), read(d);
        if(1>r) r+=m;
        ra[i]={1, r, d};
    rep(i,1,n) q[i]={i, p[i]};
    divi(1, K+1, 1, n);
    rep(i,1,n){
        if(res[i]>K) puts("NIE");
        else cout<<res[i]<<endl;</pre>
    }
    return 0;
}
```