

2020-2021 ACM-ICPC, Asia Seoul Regional Contest

[比赛链接](#)

I. Stock Analysis

题意

给定一个长度为 n 的序列，接下来 m 个询问，每次询问区间 $[L,R]$ 中的所有连续子串中和不超过 V 的最大值。

题解

离线询问，将询问的 V 和 $O(n^2)$ 个子串和从小到大排序后依次处理，于是题目变为支持单点最值操作和矩形最值查询的模板题。

考虑树套树，时间复杂度 $O(n^2 \log^2 n + m \log^2 n)$ 但是二维线段树会变卡常，瓶颈是修改操作。

考虑用树状数组代替线段树，对于单点最值操作树状数组时间复杂度 $O(\log n)$ 区间最值查询操作时间复杂度 $O(\log^2 n)$

ps. 如果是单点修改操作和区间最值查询操作，那树状数组修改和查询时间复杂度均为 $O(\log^2 n)$ 一般就不如线段树了。

经检验，线段树套树状数组最快，时间复杂度 $O(n^2 \log^2 n + m \log^3 n)$ 修改和查询操作复杂度比较平衡。

二维树状数组次之，时间复杂度 $O(n^2 \log^2 n + m \log^4 n)$ 主要原因是虽然修改操作常数更小了但查询操作太慢了。

```
const int MAXN=2005,MAXM=2e5+5,MAXQ=MAXN*MAXN/2+MAXM;
int n,lef[MAXN<<2],rig[MAXN<<2],s[MAXN<<2][MAXN<<2];
void pushup1D(int rt,int k){
    s[rt][k]=max(s[rt][k<<1],s[rt][k<<1|1]);
}
void pushup2D(int rt,int k){
    s[rt][k]=max(s[rt<<1][k],s[rt<<1|1][k]);
}
void build2D(int k,int L,int R){
    lef[k]=L,rig[k]=R;
    if(L==R)
        return;
    int M=L+R>>1;
```

```
    build2D(k<<1,L,M);
    build2D(k<<1|1,M+1,R);
}
void update1D(int rt,int k,int cl,int cr,int pos,int v){
    if(cl==cr){
        if(lef[rt]==rig[rt])
            s[rt][k]=v;
        else
            pushup2D(rt,k);
        return;
    }
    int cm=cl+cr>>1;
    if(pos<=cm)
        update1D(rt,k<<1,cl,cm,pos,v);
    else
        update1D(rt,k<<1|1,cm+1,cr,pos,v);
    pushup1D(rt,k);
}
void update2D(int k,int x,int y,int v){
    if(lef[k]==rig[k])
        return update1D(k,1,1,n,y,v);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(x<=mid)
        update2D(k<<1,x,y,v);
    else
        update2D(k<<1|1,x,y,v);
    update1D(k,1,1,n,y,v);
}
int query1D(int rt,int k,int cl,int cr,int ql,int qr){
    if(ql<=cl&&cr<=qr)
        return s[rt][k];
    int cm=cl+cr>>1;
    if(qr<=cm)
        return query1D(rt,k<<1,cl,cm,ql,qr);
    else if(ql>cm)
        return query1D(rt,k<<1|1,cm+1,cr,ql,qr);
    else
        return
max(query1D(rt,k<<1,cl,cm,ql,qr),query1D(rt,k<<1|1,cm+1,cr,ql,qr));
}
int query2D(int k,int lx,int rx,int ly,int ry){
    if(lx<=lef[k]&&rig[k]<=rx)
        return query1D(k,1,1,n,ly,ry);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(rx<=mid)
        return query2D(k<<1,lx,rx,ly,ry);
    else if(lx>mid)
        return query2D(k<<1|1,lx,rx,ly,ry);
    else
        return max(query2D(k<<1,lx,rx,ly,ry),query2D(k<<1|1,lx,rx,ly,ry));
}
```

```

}
LL pre[MAXN],ans[MAXM],ss[MAXQ];
struct Node{
    LL val;
    int lef,rig,idx;
    bool operator < (const Node &b)const{
        return val<b.val||(val==b.val&&idx<b.idx);
    }
}node[MAXQ];
int main()
{
    n=read_int();
    int m=read_int(),q=0,mv=0;
    _rep(i,1,n)pre[i]=read_int();
    _rep(i,1,n)pre[i]+=pre[i-1];
    _rep(i,1,m){
        int ql=read_int(),qr=read_int();
        LL qv=read_LL();
        node[q++]=Node{qv,ql,qr,i};
    }
    _rep(i,1,n)_for(j,0,i){
        node[q++]=Node{pre[i]-pre[j],j+1,i,0};
        ss[++mv]=pre[i]-pre[j];
    }
    sort(node,node+q);
    sort(ss+1,ss+mv+1);
    mv=unique(ss+1,ss+mv+1)-ss;
    build2D(1,1,n);
    _for(i,0,q){
        if(node[i].idx==0)
update2D(1,node[i].lef,node[i].rig,lower_bound(ss+1,ss+mv,node[i].val)-ss);
        else
ans[node[i].idx]=query2D(1,node[i].lef,node[i].rig,node[i].lef,node[i].rig)
;
    }
    _rep(i,1,m){
        if(ans[i]==0)
puts("NONE");
        else
enter(ss[ans[i]]);
    }
return 0;
}

```

```

#define lowbit(x) ((x)&(-x))
const int MAXN=2005,MAXM=2e5+5,MAXQ=MAXN*MAXN/2+MAXM;
int n,lef[MAXN<<2],rig[MAXN<<2],a[MAXN<<2][MAXN],s[MAXN<<2][MAXN];
void build2D(int k,int L,int R){
    lef[k]=L,rig[k]=R;
    if(L==R)

```

```
    return;
    int M=L+R>>1;
    build2D(k<<1,L,M);
    build2D(k<<1|1,M+1,R);
}
void update1D(int rt,int pos,int v){
    a[rt][pos]=max(a[rt][pos],v);
    while(pos<=n){
        s[rt][pos]=max(s[rt][pos],v);
        pos+=lowbit(pos);
    }
}
void update2D(int k,int x,int y,int v){
    if(lef[k]==rig[k])
        return update1D(k,y,v);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(x<=mid)
        update2D(k<<1,x,y,v);
    else
        update2D(k<<1|1,x,y,v);
    update1D(k,y,v);
}
int query1D(int rt,int l,int r){
    int ans=0;
    while(l<=r){
        ans=max(ans,a[rt][r]);
        for(--r;r-l>=lowbit(r);r-=lowbit(r))
            ans=max(ans,s[rt][r]);
    }
    return ans;
}
int query2D(int k,int lx,int rx,int ly,int ry){
    if(lx<=lef[k]&&rig[k]<=rx)
        return query1D(k,ly,ry);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(rx<=mid)
        return query2D(k<<1,lx,rx,ly,ry);
    else if(lx>mid)
        return query2D(k<<1|1,lx,rx,ly,ry);
    else
        return max(query2D(k<<1,lx,rx,ly,ry),query2D(k<<1|1,lx,rx,ly,ry));
}
LL pre[MAXN],ans[MAXM],ss[MAXQ];
struct Node{
    LL val;
    int lef,rig,idx;
    bool operator < (const Node &b)const{
        return val<b.val||(val==b.val&&idx<b.idx);
    }
}node[MAXQ];
```

```

int main()
{
    n=read_int();
    int m=read_int(),q=0,mv=0;
    _rep(i,1,n)pre[i]=read_int();
    _rep(i,1,n)pre[i]+=pre[i-1];
    _rep(i,1,m){
        int ql=read_int(),qr=read_int();
        LL qv=read_LL();
        node[q++]=Node{qv,ql,qr,i};
    }
    _rep(i,1,n)_for(j,0,i){
        node[q++]=Node{pre[i]-pre[j],j+1,i,0};
        ss[++mv]=pre[i]-pre[j];
    }
    sort(node,node+q);
    sort(ss+1,ss+mv+1);
    mv=unique(ss+1,ss+mv+1)-ss;
    build2D(1,1,n);
    _for(i,0,q){
        if(node[i].idx==0)
update2D(1,node[i].lef,node[i].rig,lower_bound(ss+1,ss+mv,node[i].val)-ss);
        else
ans[node[i].idx]=query2D(1,node[i].lef,node[i].rig,node[i].lef,node[i].rig)
;
    }
    _rep(i,1,m){
        if(ans[i]==0)
puts("NONE");
        else
enter(ss[ans[i]]);
    }
    return 0;
}

```

```

#define lowbit(x) ((x)&(-x))
const int MAXN=2005,MAXM=2e5+5,MAXQ=MAXN*MAXN/2+MAXM;
int n;
struct Tree{
    int a[MAXN],s[MAXN];
    void update(int pos,int v){
        a[pos]=max(a[pos],v);
        while(pos<=n){
            s[pos]=max(s[pos],v);
            pos+=lowbit(pos);
        }
    }
    int query(int l,int r){
        int ans=0;
        while(l<=r){

```

```
        ans=max(ans,a[r]);
        for(--r;r-l>=lowbit(r);r-=lowbit(r))
            ans=max(ans,s[r]);
    }
    return ans;
}
}tree1[MAXN],tree2[MAXN];
void update2D(int x,int y,int v){
    tree1[x].update(y,v);
    while(x<=n){
        tree2[x].update(y,v);
        x+=lowbit(x);
    }
}
int query2D(int lx,int rx,int ly,int ry){
    int ans=0;
    while(lx<=rx){
        ans=max(ans,tree1[rx].query(ly,ry));
        for(--rx;rx-lx>=lowbit(rx);rx-=lowbit(rx))
            ans=max(ans,tree2[rx].query(ly,ry));
    }
    return ans;
}
LL pre[MAXN],ans[MAXM],ss[MAXQ];
struct Node{
    LL val;
    int lef,rig,idx;
    bool operator < (const Node &b)const{
        return val<b.val||(val==b.val&&idx<b.idx);
    }
}node[MAXQ];
int main()
{
    n=read_int();
    int m=read_int(),q=0,mv=0;
    _rep(i,1,n)pre[i]=read_int();
    _rep(i,1,n)pre[i]+=pre[i-1];
    _rep(i,1,m){
        int ql=read_int(),qr=read_int();
        LL qv=read_LL();
        node[q++]=Node{qv,ql,qr,i};
    }
    _rep(i,1,n)_for(j,0,i){
        node[q++]=Node{pre[i]-pre[j],j+1,i,0};
        ss[++mv]=pre[i]-pre[j];
    }
    sort(node,node+q);
    sort(ss+1,ss+mv+1);
    mv=unique(ss+1,ss+mv+1)-ss;
    _for(i,0,q){
```

```

        if(node[i].idx==0)
update2D(node[i].lef,node[i].rig,lower_bound(ss+1,ss+mv,node[i].val)-ss);
        else
ans[node[i].idx]=query2D(node[i].lef,node[i].rig,node[i].lef,node[i].rig);
    }
    _rep(i,1,m){
        if(ans[i]==0)
puts("NONE");
        else
enter(ss[ans[i]]);
    }
return 0;
}

```

L. Two Buildings

题意

给定一个长度为 n 的序列 h 询问 $\max((h_l+h_r)(r-l))$

题解

考虑枚举右端点，维护左端点信息。不难发现，需要考虑的左端点一定满足单调递增，因为最优解一定不属于非递增的点。

同时，需要考虑的右端点一定单调递减，因为最优解一定不属于非递减的点。

通过推式子可以发现对应右端点对于左端点的决策满足单增性，于是考虑单调队列二分或分治 $O(n \log n)$ 处理。

```

const int MAXN=1e6+5;
int h[MAXN],a[MAXN],b[MAXN];
struct Seg{
    int lef,rig,idx;
    Seg(int lef=0,int rig=0,int idx=0):lef(lef),rig(rig),idx(idx){}
}que[MAXN];
LL cal(int l,int r){
    return 1LL*(h[a[r]]+h[l])*(a[r]-l);
}
int cutSeg(int lef,int rig,int idx1,int idx2){
    int ans;
    while(lef<=rig){
        int mid=lef+rig>>1;
        if(cal(idx1,mid)>cal(idx2,mid)){
            ans=mid;
            lef=mid+1;
        }
    }
}

```

```
        else
            rig=mid-1;
    }
    return ans;
}
int main()
{
    int n=read_int(),qcnt=0,mcnt=0;
    _rep(i,1,n)h[i]=read_int();
    _rep(i,1,n){
        while(qcnt&&h[a[qcnt]]<=h[i])qcnt--;
        a[++qcnt]=i;
        if(mcnt==0||h[b[mcnt]]<h[i])
            b[++mcnt]=i;
    }
    int mpos=1,head=1,tail=0;
    que[++tail]=Seg(1,qcnt,b[mpos++]);
    LL ans=0;
    _rep(i,1,qcnt){
        while(head<=tail&&que[head].rig<i)head++;
        que[head].lef=i;
        while(mpos<=mcnt&&b[mpos]<a[i]){
            if(cal(b[mpos],qcnt)>cal(que[tail].idx,qcnt)){
while(head<=tail&&cal(que[tail].idx,que[tail].lef)<=cal(b[mpos],que[tail].lef))tail--;
                if(head<=tail){
                    int
p=cutSeg(que[tail].lef,que[tail].rig,que[tail].idx,b[mpos]);
                    que[tail].rig=p;
                    que[++tail]=Seg(p+1,qcnt,b[mpos]);
                }
                else
                    que[++tail]=Seg(i,qcnt,b[mpos]);
            }
            mpos++;
        }
        ans=max(ans,cal(que[head].idx,i));
    }
    enter(ans);
    return 0;
}
```

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:contest:2021_buaa_spring_training4&rev=1619778749

Last update: 2021/04/30 18:32