

HDU5306 Gorgeous Sequence (jls线段树)

3个操作： 1.区间最值修改。 2.区间求最值。 3.区间求和。

思路：开一个变量 mx , se 维护区间最大值和严格次大值，再开一个 cnt ，维护区间最大值的个数。

时间复杂度： $O((n + m)\log n)$

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

using namespace std;

typedef long long ll;

const int N=1e6+5,M=2e4+5,inf=0x3f3f3f3f,mod=1e9+7;

#define mst(a,b) memset(a,b,sizeof a)

#define PII pair<int,int>

#define fi first

#define se second

#define pb push_back

template<class T>

inline void read(T &x){

    x=0;int w=1;

    char ch=getchar();

    while(ch<'0' || ch>'9') {if(ch=='-') w=-1;ch=getchar();}

    for(;ch>='0' && ch<='9';ch=getchar())

        x=(x<<3)+(x<<1)+(ch&15);

    x*=w;

}

int val[N],T,n,m;

struct Segment_Tree{

#define lx x<<1

#define rx x<<1|1

    struct node{

        int l,r,mx,se,cnt,lz;

        ll s;

    }a[N<<2];

    inline void re(int x){

        a[x].s=a[lx].s+a[rx].s;

        a[x].mx=max(a[lx].mx,a[rx].mx);

        a[x].se=max(a[lx].se,a[rx].se);a[x].cnt=0;
```

```

    if(a[lx].mx!=a[rx].mx) a[x].se=max(a[x].se,min(a[lx].mx,a[rx].mx));

    if(a[x].mx==a[lx].mx) a[x].cnt+=a[lx].cnt;

    if(a[x].mx==a[rx].mx) a[x].cnt+=a[rx].cnt;
}

inline void pushtag(int x,int v){

    if(a[x].mx<=v) return;//此种情况没有影响

    a[x].s+=1LL*(v-a[x].mx)*a[x].cnt,a[x].mx=v;//此时更新区间和与区间最大值.
}

inline void pushdown(int x){

    pushtag(lx,a[x].mx),pushtag(rx,a[x].mx);
}

void build(int x,int l,int r){

    a[x].l=l,a[x].r=r,a[x].lz=-1;

    if(l==r){

        a[x].s=a[x].mx=val[l],a[x].cnt=1,a[x].se=-1;return;
    }

    int mid=(l+r)>>1;build(lx,l,mid),build(rx,mid+1,r);

    re(x);
}

void upd(int x,int l,int r,int k){

    if(a[x].r<l||a[x].l>r||a[x].mx<=k) return;

    if(a[x].l>=l&&a[x].r<=r&&k>a[x].se){

        pushtag(x,k);return;    //a[x].se<k<a[x].mx 此情况直接下方标记
    }

    pushdown(x);//无法直接该儿子,就递归搜索,回溯再合并信息

    int mid=(a[x].l+a[x].r)>>1;

    if(l<=mid) upd(lx,l,r,k);

    if(r>mid) upd(rx,l,r,k);

    re(x);
}

ll qsum(int x,int l,int r){

    if(a[x].l>=l&&a[x].r<=r) return a[x].s;

    pushdown(x);

    int mid=(a[x].l+a[x].r)>>1;

    ll ans=0;

    if(l<=mid) ans+=qsum(lx,l,r);

    if(r>mid) ans+=qsum(rx,l,r);
}

```

```

        return ans;
    }

    int qmx(int x,int l,int r){
        if(a[x].l>=l&&a[x].r<=r) return a[x].mx;
        pushdown(x);int mid=(a[x].l+a[x].r)>>1,ans=-1;
        if(l<=mid)    ans=max(ans,qmx(lx,l,r));
        if(r>mid) ans=max(ans,qmx(rx,l,r));
        return ans;
    }
}seg;

int main(){
    read(T);
    while(T--){
        read(n),read(m);
        for(int i=1;i<=n;i++) read(val[i]);
        seg.build(1,1,n);
        while(m--){
            int op,l,r,k;
            read(op),read(l),read(r);
            if(!op){
                read(k),seg.upd(1,l,r,k);
            }
            else if(op==1){
                printf("%d\n",seg.qmx(1,l,r));
            }
            else {
                printf("%lld\n",seg.qsum(1,l,r));
            }
        }
    }
    return 0;
}

```