

# Atcoder Regular Contest 115

[比赛链接](#)

## D - Odd Degree

### 题意

给定一个图，询问满足度数为奇数的点的个数恰好为  $k(1 \leq k \leq n)$  的生成图数量。

其中生成图的定义为原图的点集  $V$  原图的边集的子集。

### 题解

首先考虑图是树的情况，有结论：如果  $k$  为奇数，显然生成图不存在；如果  $k$  为偶数，则生成图数量为  $\binom{n}{k}$

下面用数学归纳法证明：对所有  $n \geq 1$  任意指定树上  $k(2 \leq k)$  个点作为度数为奇数的结点则满足条件的生成图唯一：

$n=1$  时只有  $k=0$  的情况，显然生成图唯一。

下面考虑从  $n+1$  个点的树上任意指定  $k(2 \leq k)$  个点作为度数为奇数的结点。

任取一个度数为  $1$  的点，如果该点被指定为度数为奇数的点，则该点与树的连边一定保留。

考虑无视该点和该边，则等价于与该点相邻的另一个点在生成树中的奇偶性改变，于是有  $k'=k$  或  $k'=k-2$

如果该点被指定为度数为偶数的点，则该点与树的连边一定不保留，考虑无视该点和该边，于是有  $k'=k$

然后等价于找  $n$  个点中有  $k'$  个点的生成图，根据数学归纳法，这是唯一的。

接下来考虑连通图的情况，假设图中有  $n$  个点和  $m$  条边。

## E - LEQ and NEQ

### 题意

给定序列  $A$  求所有满足下列条件的序列  $X$  数目：

- $1 \leq X_i \leq A_i$
- $X_i \neq X_{i+1}$

## 题解

设  $\text{dp}(i,j)$  表示满足限制条件且  $X_i=j$  的序列  $X_{1\sim i}$  的数目  $\sum_{j=1}^{A_i} \text{dp}(i,j)$

于是对于  $j \leq \min(A_i, A_{i+1})$  有  $\text{dp}(i+1,j) = S_i \cdot \text{dp}(i,j)$

如果  $A_i < A_{i+1}$  对于  $A_i < j \leq A_{i+1}$  有  $\text{dp}(i+1,j) = S_i$

于是维护一棵支持区间取负，区间加，区间赋值的线段树即可，时间复杂度  $O(n \log n)$

```
const int MAXN=5e5+5,Mod=998244353;
int
a[MAXN],b[MAXN],lef[MAXN<<2],rig[MAXN<<2],s[MAXN<<2],addTag[MAXN<<2],signTag
g[MAXN<<2],setTag[MAXN<<2];
bool setFlag[MAXN<<2];
void build(int k,int L,int R){
    lef[k]=L,rig[k]=R,signTag[k]=1;
    if(L==R)
        return;
    int M=L+R>>1;
    build(k<<1,L,M);
    build(k<<1|1,M+1,R);
}
int getLen(int k){
    return b[rig[k]]-b[lef[k]-1];
}
void toSet(int k,int v){
    s[k]=1LL*getLen(k)*v%Mod;
    addTag[k]=0;
    signTag[k]=1;
    setTag[k]=v;
    setFlag[k]=true;
}
void toNeg(int k){
    s[k]=(Mod-s[k]);
    if(setFlag[k])
        setTag[k]=(Mod-setTag[k])%Mod;
    else{
        signTag[k]*=-1;
        addTag[k]=(Mod-addTag[k])%Mod;
    }
}
void toAdd(int k,int v){
    s[k]=(s[k]+1LL*getLen(k)*v)%Mod;
    if(setFlag[k])
        setTag[k]=(setTag[k]+v)%Mod;
    else
        addTag[k]=(addTag[k]+v)%Mod;
```

```
}
void push_down(int k){
    if(setFlag[k]){
        toSet(k<<1, setTag[k]);
        toSet(k<<1|1, setTag[k]);
        setFlag[k]=false;
    }
    else{
        if(signTag[k]==-1){
            toNeg(k<<1);
            toNeg(k<<1|1);
            signTag[k]=1;
        }
        if(addTag[k]){
            toAdd(k<<1, addTag[k]);
            toAdd(k<<1|1, addTag[k]);
            addTag[k]=0;
        }
    }
}
void push_up(int k){
    s[k]=(s[k<<1]+s[k<<1|1])%Mod;
}
void update1(int k,int L,int R,int v){
    if(L<=lef[k]&&rig[k]<=R){
        toSet(k,v);
        return;
    }
    push_down(k);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(mid>=L)
        update1(k<<1,L,R,v);
    if(mid<R)
        update1(k<<1|1,L,R,v);
    push_up(k);
}
void update2(int k,int L,int R,int v){
    if(L<=lef[k]&&rig[k]<=R){
        toNeg(k);
        toAdd(k,v);
        return;
    }
    push_down(k);
    int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
    if(mid>=L)
        update2(k<<1,L,R,v);
    if(mid<R)
        update2(k<<1|1,L,R,v);
    push_up(k);
}
int query(int k,int L,int R){
```

```
if(L<=lef[k]&&rig[k]<=R)
return s[k];
push_down(k);
int mid=lef[k]+rig[k]>>1;
if(mid>=R)
return query(k<<1,L,R);
else if(mid<L)
return query(k<<1|1,L,R);
else
return (query(k<<1,L,R)+query(k<<1|1,L,R))%Mod;
}
int main()
{
int n=read_int();
_for(i,0,n)a[i]=b[i+1]=read_int();
sort(b,b+n+1);
int m=unique(b,b+n+1)-b;
_for(i,0,n)a[i]=lower_bound(b,b+m,a[i])-b;
build(1,1,m-1);
update1(1,1,a[0],1);
_for(i,1,n){
int v=query(1,1,a[i-1]);
if(a[i]<=a[i-1])
update2(1,1,a[i],v);
else{
update1(1,a[i-1]+1,a[i],v);
update2(1,1,a[i-1],v);
}
}
enter(query(1,1,a[n-1]));
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:arc\\_115&rev=1619961623](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:contest:arc_115&rev=1619961623) 

Last update: 2021/05/02 21:20