对于中位数最好的办法就是二分后1与-1分配。

分析题目，左端点在[l1,l2]范围，而右端点在[r1,r2]范围，易发现在[l2+1,r1-1](l2+1\leq r1-1)是每个区间都包住的，其他就是求在[l1,l2]的最大右子段和,[r1,r2]求最左子段和。

而计算时间，空间复杂度若一个个赋值1或-1的话时间复杂度就是O(nq)，所以要优化时间，若一个一个往里面从小到大来搞，则每次只有一个1变为-1，则考虑主席树，每次只新建logn个节点。

则第i版本的主席树表示当现在中位数是原序列第i小的时候1与-1的赋值情况。

然后就像普通的线段树那样维护最大子段和即可。