因为每次只选择相邻的2个数，所以考虑对于对于棋盘黑白染色。

设黑色个数为,总和为，白色为,。设全变成X，于是可得

当时，则可以确定X，可以设计check(i)表示变为X是否合法。

当时，则可以确定，所以答案具有单调性，可以二分查询。

而对于check(i)函数，考虑最大流，因为每次+1是黑白颜色各加一，所以考虑黑色为主题，白色为辅，所以黑色与S相连，白色与T相连。其流量为权值-i。然后就可以黑白若可以同时+1连边，其边权为INF。然后跑dinic。

此题因为dinic最后没加if(!used) deep[u]=-1;所以就一直T。

并且此题考查的是计算时间复杂度。