**sequence**：

每次将n翻转到x1再翻转到xn，可以得到一个不超过2n-2步的做法。由于步数不多，我们可以使用迭代加深搜索。

我们发现每次翻转只会改变一对相邻数对，因此对于一个状态求出相差>1的相邻数对的数量，剩余步数一定大于这个值。加上这个剪枝就能通过本题。

时间复杂度O(能过)。

**bomb：**

考虑无环的情况，显然答案为最长链长度，证明如下：

1、由于最长链上的点两两不能同时轰炸，因此最优解>=最长链长度。

2、令fi表示从i出发的最长链长度，那么在第fi轮轰炸i，可以得到一个恰好为最长链长度的方案，因此最优解<=最长链长度。

容易发现将一个大小为x的强连通分量替换成一个长度为x的链，所有点两两之间的连通关系不变。

时间复杂度O(n+m)

**string：**

每个串有4种情况：在前一半出现，在后一半出现，跨越中间并且在前一半的长度大，跨越中间并且在后一半的长度大。

前两种情况只要在正串和反串(翻转+取反)的AC自动机上状压dp即可。

对于第三种情况，我们需要对正串的所有超过一半的前缀判断如果前一半以它结尾是否会构造出这个串，第四种情况就对反串这样处理一下。dp结束的时候，将字符串的出现情况对结束位置对应的跨越中间的字符串取个并。

时间复杂度O(2nn|si|m)