250：第一题是一个模拟题，找出可能的最小撒谎人数，枚举0~50，计算是否符合撒谎人数，如果撒谎人 == 枚举数，返回。枚举不成功返回-1。

500：第二题是类似硬币面值组合问题，给若干个任务，每个任务耗时ti（ti为整数，小于80000），每次都随机选取一个任务执行，问T + 0.5的时间点在执行任务i的概率是多少。可以用dp的方法，dp[ta]表示在时间ta时刻正好结束某任务的概率。那么，dp[ta] += dp[tb] \* (1 / n)，（tb – ta为某一任务的耗时时间）。好了，那么枚举T+0.5在执行i任务时，i任务的可能结束时间t，答案就是sum（dp[t - ti] \* 1 / n）。复杂度是O(80000 \* 50)

1000：最后一题是给一个序列，类似：BWBW。。。，每个字母都有一个值，第一个为1，以后如果字母和前一个不一样，则value = preV+1，否则value = preV - 1（不能为0，否则返回“。。。”。序列中间有一个问号，问号可能被任意替换成一个字符串（包括空值），那么问题是怎么替换这个问号，使最后一个字母的值是给定一个值lastValue。

我们现在只考察问号之前一个字符X和问号之后一个字符K，只要保证K的value合适就可以了。

好，我先给出一种方法，证明如果X之前序列合法，K之后序列也合法的话，我们一定能得到？的替代物。采取一下步骤，1，我只增加value不改变替换后的末尾字符X，添加YXX，value+1，并且末尾字符仍然是X。2在不改变value的情况下，改变末尾字符，如果X == K，则不用更改，如果X != K（此时Y == K），添加一个Y或X就可以了。所以我们可以先改变value值，在改变末尾字符，一定能取得这个？的替代物。

题目要求找字典序最前的字符串。所以，有两种方法，1是先改变value值，在改变末尾字符，2是先改变末尾字符（如果需要改变），在改变value值，这两种方法的序列长度一定是最小的，字典序最小的是二者之一，好像第二种应该是最小的。