设这个不能被组合的数是y。

按照DP的思想，一个数x是否能够被组合取决于{dp[x-ai]}中的任何一个是否是1，而实际上如果计算出[0,an]这些数的DP，则后面的每个数x最多只访问到当前的x-an，所以可以滑动窗口，只记录an+1个数，以及一个base，标志当前从第几个数起，后面逐个访问每个数，看他是否能够被组合。

如果窗口中的an+1个数都能被组合，则显然后面的数也都能被组合。那么前面的最后一个不能被组合的数，就是答案y。

但是这样写，如果y是无解，则循环只能到M，这里会超时。看了别人的题解：如果a1…an的GCD!=1，则对任何gcd，都能构造出一个很大的质数y，使组合无解（原理同扩展欧几里得算法）。因此，需要先判断gcd，如果y是无穷大，就直接返回0.

这样就不会超时了。

但其实如果y并非无穷大，但是一个很大的数，也会超时。其实好像有办法证明y最大就是lcm(an,an-1)。不过对于我这个搜索的解法来说，其实不影响，能AC就行。