如果存在一个长度为k的回文串，则必然存在$k-2,k-4..$的回文串。

$pali[i][j]$表示，一个$i$位数，其值为$j$,它的最长子回文串的长度。

用$dp[i][j]$，表示前$i$位数字，最后$k+1$位是$j$的情况下，可能的总数。

假设$n>k+1$，设为$dp[n][j]$, 如果$pali[k+1][j]<k$，那么它是由$dp[n-1][j>>1]$与$dp[n-1][j>>1+1<<k]$两种情况转变而来。容易得到，这两种情况下前面的数的所有可能在$dp[n][j]$时也必然成立。例如：11011由01101与11101在后面加1而来。因为加一个数最多使得回文串的长度加2，最坏的情况下,在这两种情况下存在着一些长度为$k-1$的回文子串，它们如果在加入一个数后长度发生变化，则它的右端必然在下标$n-1$上，那么变长后，最坏时它还能够联系到下标$n-k$上的数，但只能还是在$pail[k+1][j]$考虑的范围内，因此得以证明。

而如果$k$而不用$k+1$，在上面这个极端情况下就不行了。

假如$n<k+1$，直接枚举就好了。