本题主要考察DP状态转移以及数据结构的使用。相邻块不能相同的最长周长的正方形，直接用O(1)转移的二维dp可以实现，g[i][j]表示右下角选为（i，j）的周长最长正方形，根据图像特性，g[i][j] = min( g[i-1][j] , g[i][j-1] ) or g[i][j] = min( g[i-1][j] , g[i][j-1] ) + 1，是否需要加1取决于对于块的颜色与map(i,j)上的颜色是否相同。

对于周长最长的同色矩形，首先O(n)枚举矩形的下底，然后从左至右O(m)依次枚举相应左右边界的最大值，枚举工作使用队列提速，询问过程涉及到区间更新区间查询的功能，使用线段树优化查询效率，复杂度O(n \* m \* lg(n)); 从左至右O(m)枚举时，也可以使用栈来保存每一列连续颜色的高度，同时可以求周长的最大值，复杂度(n \* m)。