1.新建一个空堆栈；栈顶的值标记为top.

2.扫描i，从0到n−1：

如果堆栈为空，或者a[i]比栈顶a[top]的值大，那么把i入栈。这个就是上面所说的：如果还没有找到右边第一个比a[i]小的值的时候，就先把这个问题保存下来，暂时不算。

如果a[i]比栈顶a[top]的值小，那么说明对于a[top]而言，已经找到了右边第一个比它小的值了，就是a[i]，什么，你问左边，栈顶往下数的下一个数必然就是左边第一个比它小的值啊！这样就可以算出对于a[top]而言，将其作为矩形最小值的话，最大的面积是多少了！这个时候你所需要做的事情就是：

计算出这个面积，和当前找到的最大面积对比

把栈顶的值弹出

如果这个时候a[top]的值还比a[i]大，继续这么处理，直到a[top]比a[i]小为止。

i入栈

3.扫描完后，一般情况下你会剩下一个单调递增的堆栈，那么一个一个出栈计算面积就可以了。左边j1依旧还是栈顶下面那个值，右边j2这个时候就不存在了，说明每个栈顶的值都是矩形的最右边了。