1.新建一個stack，然後將頂部的值指給top.

2.檢查i，從0到n−1：

如果堆疊為空，或者stack[i]比頂部stack[top]的值大，那麼把i入對堆疊。這個就是上面所說的：如果還沒有找到右邊第一個比a[i]小的值的時候，就先把這個問題保存下來，暫時不算。

如果stack[i]比棧頂stack[top]的值小，那麼說明對於stack[top]而言，已經找到了右邊第一個比它小的值了，就是stack[i]，什麼，你問左邊，棧頂往下數的下一個數必然就是左邊第一個比它小的值啊！這樣就可以算出對於stack[top]而言，將其作為矩形最小值的話，最大的面積是多少了！

這個時候你所需要做的事情就是：計算出這個面積，和當前找到的最大面積對比把頂部的值pop出去。

如果這個時候stack[top]的值還比stack[i]大，繼續這麼處理，直到stack[top]比stack[i]小為止。i入堆疊

3.掃描完後，一般情況下你會剩下一個單調遞增的堆疊，那麼一個一個出棧計算面積就可以了。左邊j＿1依舊還是棧頂下面那個值，右邊j＿2這個時候就不存在了，說明每個棧頂的值都是矩形的最右邊了。