nums1 中数字 x 的 ****下一个更大元素**** 是指 x 在 nums2 中对应位置 ****右侧**** 的 ****第一个**** 比 x大的元素。

给你两个****没有重复元素**** 的数组 nums1 和 nums2 ，下标从 ****0**** 开始计数，其中nums1 是 nums2 的子集。

对于每个 0 <= i < nums1.length ，找出满足 nums1[i] == nums2[j] 的下标 j ，并且在 nums2 确定 nums2[j] 的 ****下一个更大元素**** 。如果不存在下一个更大元素，那么本次查询的答案是 -1 。

返回一个长度为 nums1.length 的数组 ans 作为答案，满足 ans[i] 是如上所述的 ****下一个更大元素**** 。

题解：

这种方法没有按照官方题解从后往前遍历，而是从前往后遍历。

我们的目标是高效求出nums2中每个元素右边比它大的第一个元素并存储。存储可以使用哈希表进行。

先把nums2的第一个元素压入栈，对与nums2的后续元素，如果比栈顶小就直接压入，如果比栈顶大就把栈中元素弹出，被弹出的元素对应值就是该后续元素，不断弹出直到该后续元素小于栈顶元素.

因为找不到的活就为-1，这时有两种方法，一种是初始化哈希表全为-1，另一种是遍历完后，栈中元素就是找不到值的元素，在哈希表中把它们对应值改为-1即可