

# LeetCode354-俄罗斯套娃信封问题

2020 年 9 月 28 日

## 1 题目描述

给定一些标记了宽度和高度的信封，宽度和高度以整数对形式  $(w, h)$  出现。当另一个信封的宽度和高度都比这个信封大的时候，这个信封就可以放进另一信封里，如同俄罗斯套娃一样。

请计算最多能有多少个信封能组成一组“俄罗斯套娃”信封（即可以把一个信封放到另一个信封里面）。

说明：

不允许选择信封。

示例：

```
1  Input: envelopes=[[5,4],[6,4],[6,7],[2,3]]
2  Output: 3
3  Explanation: The maximum number of envelopes you can Russian doll is 3
   ([2,3] => [5,4] => [6,7]).
```

## 2 解法

### 2.1 方法 1: 排序 + 最长递增子序列

该问题为最长递增子序列的二维问题。

我们要找的最长子序列，且满足  $seq[i+1]$  中的元素大于  $seq[i]$  中的元素。

该问题是输入按任意顺序排列的-我们不能直接套用标准的 LIS 算法，需要先对数据进行排序。我们如何对数据进行排序，以便我们的 LIS 算法总能找到最佳答案？

我们可以在[这里](#)找到最长递增子序列的解决办法。

算法：

假设我们知道了信封套娃顺序，那么从里向外的顺序必须是按  $w$  升序排序的子序列。

在对信封按  $w$  进行排序以后，我们可以找到  $h$  上最长递增子序列的长度。

我们考虑输入  $[[1, 3], [1, 4], [1, 5], [2, 3]]$ ，如果我们直接对  $h$  进行 LIS 算法，我们将会得到  $[3, 4, 5]$ ，显然这不是我们想要的答案，因为  $w$  相同的信封是不能够套娃的。

为了解决这个问题。我们可以按  $w$  进行升序排序，若  $w$  相同则按  $h$  降序排序。则上述输入排序后为  $[[1, 5], [1, 4], [1, 3], [2, 3]]$ ，再对  $h$  进行 LIS 算法可以得到  $[5]$ ，长度为 1，是正确答案。这个例子可能不明显。

我们将输入改为  $[[1, 5], [1, 4], [1, 2], [2, 3]]$ 。则提取  $h$  为  $[5, 4, 2, 3]$ 。我们对  $h$  进行 LIS 算法将得到  $[2, 3]$ ，是正确答案。

```

1  class Solution {
2
3      public int lengthOfLIS(int[] nums) {
4          int[] dp = new int[nums.length];
5          int len = 0;
6          for (int num : nums) {
7              int i = Arrays.binarySearch(dp, 0, len, num);
8              if (i < 0) {
9                  i = -(i + 1);
10             }
11             dp[i] = num;
12             if (i == len) {
13                 len++;
14             }
15         }
16         return len;
17     }
18
19     public int maxEnvelopes(int[][] envelopes) {
20         // sort on increasing in first dimension and decreasing in second
21         Arrays.sort(envelopes, new Comparator<int[]>() {
22             public int compare(int[] arr1, int[] arr2) {
23                 if (arr1[0] == arr2[0]) {
24                     return arr2[1] - arr1[1];
25                 } else {
26                     return arr1[0] - arr2[0];
27                 }
28             }
29         });
30         // extract the second dimension and run LIS
31         int[] secondDim = new int[envelopes.length];
32         for (int i = 0; i < envelopes.length; ++i) secondDim[i] = envelopes[i][1];
33         return lengthOfLIS(secondDim);
34     }
35 }

```

#### 复杂度分析:

- 时间复杂度:  $O(N \log N)$ 。其中,  $N$  是输入数组的长度。排序和 LIS 算法都是  $O(N \log N)$ 。
- 空间复杂度: *lis* 函数需要一个数组 *dp*, 它的大小可达  $N$ , 另外, 我们使用的排序算法也需要额外的空间。