

切换主题:

默认主题

▼

# 题目地址 (278. 第一个错误的版本)

https://leetcode-cn.com/problems/first-bad-version

## 入选理由

1. 仍然是一个简单二分。出这个题目的是为了让大家抽离问题本质，然后使用合适算法。简单来说就是换个皮大家也要会

## 标签

- 二分

## 难度

- 简单

## 题目描述

你是产品经理，目前正在带领一个团队开发新的产品。不幸的是，你的产品的最新版本没有通过质量检测。由于每个版本都是基于之前的版本开发的，所以错误的版本必然是最早出现的。  
假设你有  $n$  个版本  $[1, 2, \dots, n]$ ，你想找出导致之后所有版本出错的第一个错误的版本。  
你可以通过调用 `bool isBadVersion(version)` 接口来判断版本号 `version` 是否在单元测试中出错。实现一个函数来查找第一个错误的版本。你应该尽量减少对调用 API 的次数。  
示例：  
给定  $n = 5$ ，并且 `version = 4` 是第一个错误的版本。  
调用 `isBadVersion(3)` -> `false`  
调用 `isBadVersion(5)` -> `true`  
调用 `isBadVersion(4)` -> `true`  
所以，4 是第一个错误的版本。

## 前置知识

- 二分法

## 思路

典型的二分寻找最左边的满足条件的值，具体看我的讲义。一句话概括就是：寻找最左边和寻找指定值的差别就是碰到等于号的处理情况。如果是寻找最左边那么碰到等于继续收缩右边界（寻找最右边就是收缩左边界），查找指定值则是直接返回。

我们直接套模板即可。

## 代码

Python3:

```
class Solution:
    def firstBadVersion(self, n):
        l, r = 1, n
        while l <= r:
            mid = (l + r) // 2
            if isBadVersion(mid):
                # 收缩
                r = mid - 1
            else:
                l = mid + 1
        return l
```

C++:

```
// The API isBadVersion is defined for you.
// bool isBadVersion(int version);

class Solution {
public:
    int firstBadVersion(int n) {
        int l=1,r=n;
        while(l<=r){
            int mid=l+(r-l)/2;
            if(isBadVersion(mid)){
                r=mid-1;
            }
            else
                l=mid+1;
        }

        return l;
    }
};
```

Java:

```
public class Solution extends VersionControl {  
    public int firstBadVersion(int n) {  
        int l = 1;  
        int r = n;  
        while (l <= r) {  
            int mid = l + ((r - l) >> 1);  
            if (isBadVersion(mid)) {  
                r = mid - 1;  
            } else {  
                l = mid + 1;  
            }  
        }  
        return l;  
    }  
}
```

JS:

```
var solution = function (isBadVersion) {  
    /**  
     * @param {integer} n Total versions  
     * @return {integer} The first bad version  
     */  
    return function (n) {  
        let left = 1;  
        let right = n;  
  
        while (left <= right) {  
            let mid = Math.floor((right + left) / 2);  
  
            if (isBadVersion(mid)) {  
                right = mid - 1;  
            } else {  
                left = mid + 1;  
            }  
        }  
  
        return left;  
    };  
};
```

## 复杂度分析

- 时间复杂度:  $O(\log N)$
- 空间复杂度:  $O(1)$

上一页

下一页



© 2020 lucifer. 保留所有权利