算法分析和复杂性理论 第 2 次作业

张瀚文 2201212865

1 整数反转

题目描述: 给你一个 32 位的有符号整数 x , 返回将 x 中的数字部分反转后的结果。如果反转后整数超过 32 位的有符号整数的范围[-231, 231-1], 就返回 0。假设环境不允许存储 64 位整数(有符号或无符号)。

解题思路: 用取模运算逐个数位取出数字,按顺序就可以反向拼接出一个数字了,达到反转的效果。题目需要判断反转后的数字是否超过 32 位有符号整数的范围,因此需要在每次拼接反转数字前,先做一个判断。

运行结果:



测试代码:

2 罗马数字转整数

题目描述:给定一个罗马数字,将其转换成整数。

解题思路:通常情况下,罗马数字中小的数字在大的数字的右边。若输入的字符串满足该情况,那么可以将每个字符视作一个单独的值,累加每个字符对应的数值即可。若存在小的数字在大的数字的左边的情况,根据规则需要减去小的数字。对于这种情况,我们也可以将每个字符视作一个单独的值,若一个数字右侧的数字比它大,则将该数字的符号取反。

运行结果:



测试代码:

class Solution:

```
SYMBOL_VALUES = {
     'l': 1,
     'V': 5,
     'X': 10,
     'L': 50,
     'C': 100,
     'D': 500,
     'M': 1000,
}
def romanToInt(self, s: str) -> int:
     ans = 0
     n = len(s)
     for i, ch in enumerate(s):
         value = Solution.SYMBOL_VALUES[ch]
         if i < n - 1 and value < Solution.SYMBOL_VALUES[s[i + 1]]:
              ans -= value
         else:
              ans += value
     return ans
```

3 加一

题目描述:给定一个由整数组成的非空数组所表示的非负整数,在该数的基础上加一。最高位数字存放在数组的首位,数组中每个元素只存储单个数字。你可以假设除了整数 0 之外,这个整数不会以零开头。

解题思路: 只需要对数组进行一次逆序遍历,找出第一个不为9的元素,将其加一并将后续所有元素置零即可。如果 digits 的所有元素都是9,我们只需要构造一个长度比 digits 多1的新数组,将首元素置为1,其余元素置0即可。

运行结果:



测试代码:

```
class Solution:
```

```
def plusOne(self, digits: List[int]) -> List[int]:
    n = len(digits)
    for i in range(n - 1, -1, -1):
        if digits[i] != 9:
            digits[i] += 1
            for j in range(i + 1, n):
                 digits[j] = 0
            return digits

# digits 中所有的元素均为 9
return [1] + [0] * n
```