

实验 1 约瑟夫（Josephu）问题

王天一 320200931301 2022 年 4 月 10 日

注：该次实验的所有代码和文档均放入了压缩包以及我在 GitHub 的仓库：

[wtyqqq/Data_Structure_Lab \(github.com\)](https://github.com/wtyqqq/Data_Structure_Lab)

1 题目

设编号为 $1, 2, \dots, m$ 的 m 个人围坐一圈，从 1 开始报数，数到 n 的那个人出列，它的下一位又从 1 开始报数，数到 n 的那个人又出列，依次类推，直到所有人出列为止，由此产生一个出队编号的序列。

2 测试样例

(1) 总人数 m , 出列序号 n 。

(2) 测试数据

m	n	出列顺序
8	6	64358721
7	5	5324716
6	1	123456
6	8	254163
1	1	1
1	0	error

下面是运行测试：

```

PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
8
6
Normal Solution 1:
Normal Solution 2:
Quick Solution:
1
PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
7
5
Normal Solution 1:
5 3 2 4 7 1 6
Normal Solution 2:
5 3 2 4 7 1 6
Quick Solution:
6
PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
6
1
Normal Solution 1:
1 2 3 4 5 6
Normal Solution 2:
2 4 6 3 1 5
Quick Solution:
6

PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
6
8
Normal Solution 1:
2 5 4 1 6 3
Normal Solution 2:
2 5 4 1 6 3
Quick Solution:
3
PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
1
1
Normal Solution 1:
1
Normal Solution 2:
1
Quick Solution:
1
PS C:\Users\wty02\Desktop\数据结构实验\Data_Structure_Lab\lab1> python3 .\lab1.py
1
0
The input is invalid!

```

3 算法描述

(1) 顺序存储算法

(a)将 m 个人的位置用数组 a 的元素下标表示，数组元素的初始值为 1,表示在圆圈内，出列后数值为 0。设当前已出列人数 $total$ 为 0。

(b)从 a 的下标 0 位置开始递增报数，当报数达到 n 时，对 a 的该元素赋值为 0，出列人数 $total$ 加 1。

(c)再从 a 的下一个下标位置开始，从 1 开始对 a 未出列元素继续报数，当报数达到 n 时，对 a 该位置的元素赋值为 0，出列人数 $total$ 加 1。

(d)当出列人数 $total$ 为 m 时，程序结束；否则，执行(c)。

注： `python` 语言 `list` 列表是动态数组，可以删除元素。

(2) 链表存储算法

常用方法：

- (a) 用循环链表存储 m 个人的位置信息。
- (b) 当报数到需要出列的结点时，删除该结点。
- (c) 当只有一个结点时，循环结束。

其它方法：

- (1) 大循环内（小于 m 时一直循环），结点存储位置信息，单向链表遍历，元素出列，删除结点。
- (2) 大循环内（小于 m 时一直循环），结点元素含位置信息，是否出列标志（圈内时为 1），单向链表遍历，出列元素对应结点的标志置为 0，出列元素个数加 1。

4. 测试数据模拟算法执行过程

$m=8$ $n=6$

1 2 3 4 5 6 7 8

*

第 1 次出列 6 $a[5]=0$ $total=1$

1 2 3 4 5 7 8

*

第 2 次出列 4 $a[3]=0$ $total=2$

1 2 3 5 7 8

*

第 3 次出列 4 $a[2]=0$ $total=3$

1 2 5 7 8

*

第 4 次出列 5 $a[4]=0$ $total=4$

1 2 7 8

*

第 5 次出列 8 $a[7]=0$ $total=5$

1 2 7

*

第 6 次出列 7 $a[6]=0$ $total=6$

1 2

*

第 7 次出列 2 $a[1]=0$ $total=7$

1

第 8 次出列 1 $a[0]=0$ $total=8$

5. 扩展思考

(1) 如果只关心最后出列的人员，不考虑数据结构要求，是否还有更快的算法？

有，使用递推公式法。

$$f(m, n) = (f(m-1, n) + n - 1) \bmod m + 1$$

$$f(m, n) = 0 \quad (m = 0)$$

使用此法能够大大减小算法的时间复杂度。

(2) 是否可以将出列顺序保存起来，需要的时候输出？

可以，使用一个列表存储起来即可

6. 代码实现

所有的代码实现在 lab1.py 内，可供查阅。



lab1.py

对于此次实验，我共使用了三种方法，一种是用实验指导上顺序存储的方法实现的，一种是用实验指导上的循环链表实现的，最后一种是使用的数学的递推方法实现的。（具体代码在一起打包的源文件内，后面也有截图）

首先，我们规定两个输入：

m: 人（猴）数

n: 第 n 个人（猴）出列

对这两个输入，必须均为正数。

```
3     m = int(input())
9     n = int(input())
9     if m <= 0 or n <= 0:
1      print("The input is invalid!")
2      exit(0)
```

对于输入的判断

对于第一种方法，我先建立了一个 List（因为 List 很像 C++ 中 `std::vector`，长度是可以变化的，故也可以叫这种方法为向量的实现），存储每个猴子的编号，并设置了一个计数变量 `counter`，索引变量 `index`。利用 `index`，遍历整个列表，每遍历一个编号，`counter` 也加一，当 `counter` 等于 `n` 时，我们使用 list 的 `pop` 功能，将其删除出列表并打印出来，然后将 `counter` 恢复为 0。到了 list 的最后一个元素时，我们直接将其重新变为 0。如此反复，直到只剩下一个元素。

```
def normalSolution1(m, n):  
    """  
    @description: 这个函数实现了实验报告上的顺序存储方法来解决该问题。  
    This function implements the sequential storage method on the lab report to  
    solve this problem.  
    """  
    List = [x for x in range(1, m+1)]  
    index = 0  
    while len(List) > 1:  
        counter = 0  
        while counter < n-1:  
            index = (index + 1) % len(List)  
            counter += 1  
        print(List[index], end=" ")  
        List.pop(index)  
        counter = 0  
    print(List[0])
```

第一种实现方案

对于第二种方法，我先写出了 `node` 的类和循环链表的类。然后建立一个有 `n` 个结点的循环链表，并输入数据。跟第一种方法类似，我也设计了一个计数变量 `counter`。每过一个节点加一，直到 `counter=n`，将这个节点删除并输出，然后恢复 `counter`，继续循环，直到只剩一个节点，即为最后剩下的猴子（人）。

```

class Node:
    def __init__(self, value, next=None):
        self.value = value
        self.next = next

class ringLinkedList:
    """
    循环链表的实现
    """

    def __init__(self, value):
        self.head = Node(value)
        self.head.next = self.head

    def insert(self, value):
        node = Node(value)
        node.next = self.head.next
        self.head.next = node
        self.head = node

    def delete(self):
        if self.head.next == self.head:
            print("The list is empty!")
            return
        else:
            self.head.next = self.head.next.next

```

节点和循环链表类的实现

```

def normalSolution2(m, n):
    """
    @description: 这个函数实现了实验报告上的循环链表方法来解决该问题。
    This function implements the loop linked list method on the lab report to
    solve this problem.
    """
    remainNumber = m
    List = ringLinkedList(1)
    for i in range(2, m+1):
        List.insert(i)
    List.head = List.head.next
    while remainNumber > 1:
        counter = 1
        while counter < n-1:
            List.head = List.head.next
            counter += 1
        print(List.head.next.value, end=" ")
        List.delete()
        remainNumber -= 1
        List.head = List.head.next
    print(List.head.next.value)

```

第二种算法的实现

最后一中方法，即为使用数学方法，使用递推公式实现求解，直接求出最后剩下的猴子（人）。递推式为：

$$f(m, n) = (f(m-1, n) + n - 1) \bmod m + 1$$

$$f(m, n) = 0 \quad (m = 0)$$

```

def quickSolution(m, n):
    """
    Q: 如果只关心最后出列的人员，不考虑数据结构要求，是否还有更快的算法？
    A: 有，使用数学方法.
    """
    if m == 0:
        return 0
    else:
        return (quickSolution(m-1, n) + n-1) % m+1

```

递推法的实现