数据结构: 加里森的任务 实验报告

毛子恒 李臻 张梓靖

2020年10月11日

小组成员

班级: 2019211309 姓名: 毛子恒 学号: 2019211397 分工: 代码 文档 班级: 2019211310 姓名: 李臻 学号: 2019211458 分工: 测试 文档 班级: 2019211308 姓名: 张梓靖 学号: 2019211379 分工: 可视化 文档

1 需求分析

1.1 题目描述

在由序号为 $1 \subseteq n$ 的 n 个元素依次排列并且首尾相接而组成的环中,规定初始时从序号 1 开始依次经过 2,3,...元素走到第 n 个元素的方向为正方向。

初始时以第 x 个元素为起点 st, 重复以下过程 n-1 次:以 st 为第 1 个元素,沿正方向找到第 y 个元素 del,从 环中删除 del 元素,再将原 del 的下一个元素作为新的 st。

求经过 n-1 次操作之后,环中仅剩的一个元素的序号是否是 1。

1.2 输入描述

程序从标准输入中读入数据。输入一行三个整数,用空格分隔,分别表示 n, x, y。 其中各个值的范围需要满足 $1 < n \le 10^7 \quad 0 < x \le n \quad 0 < y \le 10^9$ 。 由于程序时间复杂度较大,建议 $n < 10^4$ 。

1.3 输出描述

程序向标准输出中输出结果。

输出分为三种情况:

- 1. 输入合法,程序正常运行结束。此时输出两行,第一行一个字符串"Yes"或者"No"(不带引号),分别表示最后一个元素是/不是 1,第二行一个数字,表示最后一个元素的序号。
- 2. 输入不合法。此时输出一行一个字符串"Please check your input." (不带引号)。
- 3. 程序发生运行时错误, 比如内存分配失败。此时程序没有输出。

1	.4	样例	松	I	怂	ш
T	•4	/柱/19川	31111	Л	3701	ìТì

1.4.1 样例输入输出 1

【输入】

10 1 3

【输出】

No 4

1.4.2 样例输入输出 2

【输入】

10 3 7

【输出】

Yes

1

1.4.3 样例输入输出 3

【输入】

100 87 305

【输出】

No

50

1.4.4 样例输入输出 4

【输入】

1000 725 801

【输出】

No

798

1.4.5 样例输入输出 5

【输入】

1 1 3

【输出】

Please check your input.

数据结构:加里森的任务 实验报告

1.4.6 样例输入输出 6

【输入】

5 6 3

【输出】

Please check your input.

1.5 程序功能

程序通过给定的 n, x, y 计算出最后环中仅剩的元素序号, 并且与 1 比较。

2 概要设计

2.1 问题解决的思路

使用单循环链表维护此约瑟夫环,首先在链表中依次插入 n 个结点表示 n 名队员,以 now 指针模拟计数过程。从头结点找到第 x 个结点,此后执行以下操作 n-1 次:找到当前结点之后的第 y-1 个结点,删除这个结点。此题中单循环链表实现了初始化、判空、在指定位置增加节点、删除指定位置的节点、释放空间这五种操作。由于链表的删除操作实现是删除给定结点的后继,所以 now 指针始终指向当前正在计数元素的前驱。由于单循环链表中存在一个特殊的头结点,所以另实现一个函数,返回某个结点的后继(跳过头结点)。更多细节在调试分析报告部分中讨论。

2.2 链表的定义

```
// 数据对象
  typedef struct node
     int item;
     struct Node * next;
  } Node;
6
  typedef Node * List;
8
  // 基本操作
10
11
   * 操作: 初始化链表
12
   * 后件: plist指向一个循环链表的头结点
13
   */
14
   void initList(List * plist);
15
16
17
   * 操作: 判断链表是否为空
18
   * 前件: list是循环链表的头结点
   * 后件: 如果该链表为空,返回true,否则返回false
21
   */
```

```
bool isEmpty(const List list);
22
23
24
   * 操作: 向链表的某个节点后插入一个节点
25
   * 前件: pnode是链表中的某一个节点
26
   * 后件:如果成功,pnode之后添加一个新节点,item属性为传入的第二个参数
27
28
  void addNode(List pnode, int item);
29
30
31
   * 操作: 删除链表中指定的节点
32
   * 前件: pnode是需要删除的节点的前驱且不是头结点
33
   * 后件: 删除链表中的pnode节点的后继
   */
35
  void delNode(List pnode);
36
38
  /*
   * 操作: 找到链表中某一节点的后继
39
   * 前件: pnode指向链表中的某一个节点
   * 后件: 函数返回pnode的后继, 并且跳过头结点
42
  List nextNode(const List pnode);
43
45
   * 操作: 释放链表空间
46
   * 前件: plist指向需要释放空间的链表的头结点
   * 后件:释放plist指向链表的空间,plist重置为空指针
48
49
  void destroyList(List * plist);
```

2.3 主程序的流程

- 1. 输入
- 2. 初始化链表
- 3. 在链表中依次插入 n 个结点
- 4. 找到第 x 个结点
- 5. 循环 n-1 次: 找到当前节点之后的第 y-1 个结点,删除这个结点
- 6. 输出
- 7. 释放空间

2.4 各程序模块之间的层次关系

函数调用关系图如下:

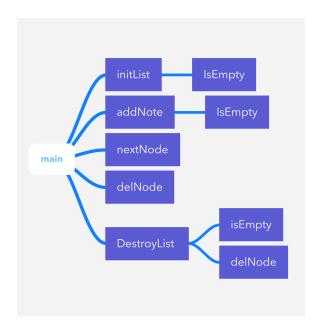


图 1: 函数的调用关系

3 详细设计

3.1 链表的实现

链表设计种基本操作的伪代码算法如下:

```
void initList(List * plist) // 初始化链表
1
   {
2
     给*plist分配内存
      if (*plist内存分配失败)
        异常退出
      (*plist)->item <- 0 // 创建空的头结点
      (*plist)->next <- *plist
  }
8
  bool isEmpty(const List list) // 判断链表是否为空
10
11
      if (List的后继为自身)返回1
12
     else 返回0
13
  }
14
15
   void addNode(List pnode, int item) // 向链表的某个节点后插入一个节点
16
17
      创建newNode结点, 分配内存
18
      if (newNode内存分配失败)
19
        异常退出
20
     newNode->item <- item</pre>
21
      newNode->next <- pnode->next // 将newNode插入链表内
22
      pnode->next <- newNode
23
24
25
```

```
List nextNode(const List pnode) // 找到链表中某一节点的后继
26
   {
27
     定义nItem为pnode的后继
28
      if (nItem是头节点)
29
        nItem指向它的后继
30
     返回 nItem
31
32
   }
33
   void delNode(List pnode) // 删除链表中指定的节点
34
35
     定义delNode为pnode的后继
36
      if (delNode是头节点)
37
        pnode <- delNode, delNode <- delNode->next // pnode和delNode都指向他们的后继
38
      pnode->next <- delNode->next // 从链表中移除delNode结点
39
      释放delNode
40
   }
41
42
   void destroyList(List * plist) // 释放链表空间
43
44
     while (*plist不为空)
45
        删除*plist的后继
46
      释放*plist
47
      *plist <- NULL
48
49
```

3.2 函数的调用关系图

如 2.4 所示。

4 调试分析报告

- 4.1 调试过程中遇到的问题和解决方案
- 4.2 设计实现的回顾讨论
- 4.3 算法复杂度分析
- 4.4 改进设想的经验和体会
- 4.4.1 改进 1

在主程序的这一部分:

```
for (int i = 1; i <= n; ++i) // 逐个添加元素
{
    addNode(now, i);
    now = nextNode(now);
}
now = list;</pre>
```

```
for (int i = 1; i < x; ++i) // 找到第x个元素的前驱
now = nextNode(now);
```

可以另用一个指针变量在向链表逐个添加元素的同时记录第 x-1 个元素的位置,以省去第二个循环。优化后的 实现如下:

```
List temp = NULL;
for (int i = 1; i <= n; ++i)

{
    addNode(now, i);
    now = nextNode(now);
    if (i == x - 1) temp = now;
}
now = temp;</pre>
```

4.4.2 改进 2

在主程序的这一部分:

```
for (int i = 1; i < n; ++i)
{
    for (int j = 1; j < y; ++j)
        now = nextNode(now);
    delNode(list, now);
}</pre>
```

对于有 n-i+1 个元素的环,找到当前元素之后的第 y-1 个元素和找到当前元素之后的第 $(y-1) \bmod (n-i+1)$ 个元素并无区别。优化后的实现如下:

```
for (int i = 1; i < n; ++i)
{
    for (int j = 1; j <= (y - 1) % (n - i + 1); ++j)
        now = nextNode(now);
    delNode(list, now);
}</pre>
```

当 y 比 n 大的时候对时间复杂度有很可观的优化。

4.4.3 改进 3

约瑟夫问题有时间复杂度为 O(n) 的递归解法, 现论述如下:

假设对于有 n 个元素的环,序号为 0 至 n-1,以序号为 0 的元素为起点,删去第 y 个元素,即序号为 y-1 的元素,之后进行下一次删除。

而根据题意,下一次删除应该从被删除元素的下一个元素开始计数,所以可以将整体序号减去 y 再对 n 取余数,得到新的序号,范围是 0 至 n-2,然后再以 0 为起点重复删除操作。

最后一次删除和序号变化之后,剩余一个序号为 0 的元素。可以根据上述操作的逆过程推出这个元素在初始状态下的序号。

由于题目规定了起点的序号为 x,所以还要再进行一次类似的整体序号位移,另外题目中序号为 $1 \le n$,给求得答案 +1 得到题目要求的答案。

该解法的实现如下:

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    int n, x, y;
    scanf("%d%d%d", &n, &x, &y);
    int ans = 0;
    for (int i = 2; i <= n; ++i)
        ans = (ans + y) % i;
    printf("%d\n", (ans + x - 1) % n + 1);
    return 0;
}</pre>
```

这个程序被用于测试环节、用来验证原解法的正确性。

5 用户使用说明

6 测试结果

测试环节分为四个步骤。

6.1 第一部分测试

对 1.4 部分给出的样例进行测试。

6.2 第二部分测试

在 delNode 函数中添加输出语句,输出每一轮计数时的第 y 个元素,输入小样例,将输出与手动模拟结果比对。

【输入】

10 1 3

【输出】

```
3
6
9
2
7
1
8
5
10
No
4
4
```

此样例中环中删除的元素依次为 3,6,9,2,7,1,8,5,10,4, 与模拟结果相符。

6.3 第三部分测试

测试非法输入和边界条件。

6.4 第四部分测试

将原解法与 4.4.3 中的改进解法比对。