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

目录

1	需求分析	2
2	概要设计	3
3	详细设计	5
4	调试分析报告	7
5	用户使用说明	9
6	测试结果	9
7	可视化	11

1 需求分析

1.1 题目描述

在由序号为 $1 \, \cong n \,$ 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 $1 < n \le 10^4$ $0 < x \le n$ $0 < y \le 5 \times 10^4$ 。

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 样例输入输出

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 数据结构:加里森的任务 实验报告

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.

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。

2.2 链表的定义

```
// 数据对象
  typedef struct node
2
  {
     int item;
     struct Node * next;
  } Node;
  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
19
   * 后件: 如果该链表为空, 返回true, 否则返回false
20
   */
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
32
   * 操作: 删除链表中指定的节点
   * 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
34
35
  void delNode(List pnode);
36
37
   * 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
41
   */
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
*/
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

函数调用关系图如图 1。

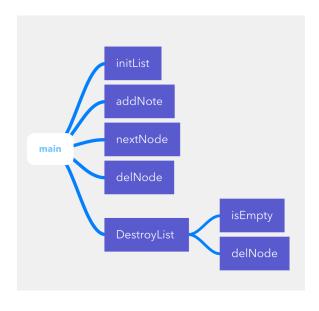


图 1: 函数的调用关系

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
   {
2
     给*plist分配内存
3
      if (*plist内存分配失败)
        异常退出
      (*plist)->item <- 0 // 创建空的头结点
6
      (*plist)->next <- *plist
   }
9
  bool isEmpty(const List list) // 判断链表是否为空
10
      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
18
      创建newNode结点,分配内存
      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
      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
```

数据结构:加里森的任务 实验报告

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思考

初步实现完成后代码即通过样例测试。之后程序多次对边界条件、不合法输入和异常情况进行优化。

4.2 设计实现的回顾讨论

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)。

删除操作的细节:由于 now 指向正在计数结点的前驱,删除某个结点之后 now 仍然指向原来被删节点的前驱,之后执行 y-1 次寻找后继操作,now 便指向下一个待删除结点的前驱。

由于主函数对函数的调用足够严密,所以链表的实现没有考虑不符合前件的情况。

由于链表元素均为 int 类型,所以链表的实现中没有对元素类型进行抽象,并且多次使用赋值运算符更改元素值。

4.3 算法复杂度分析

initList, isEmpty, addNode, nextNode, delNode 函数的时间复杂度均为 O(1)。

destroyList 函数的时间复杂度为 O(n),但是由于主程序调用该函数时链表中一定只有 2 个结点,故时间复杂度为 O(1)。

主程序复杂度为 $O(n^2)$, 整体时间复杂度为 $O(n^2)$ 。

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

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 (main1.c) 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

使用 gcc 编译生成可执行文件。

```
gcc -o main -std=c11 main.c list.c
```

执行可执行文件:

```
./main
```

在 Windows cmd 下:

main

之后通过标准输入输入数据,输入格式参考 1.2 节的输入描述,结果通过标准输出返回。如果输入合法并且程序正常运行结束,主函数返回值为 0。

6 测试结果

测试环节分为四个步骤。

6.1 测试第一部分

对 1.4 节给出的样例进行测试。

6.2 测试第二部分

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
```

数据结构:加里森的任务 实验报告

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 测试第三部分

测试非法输入和边界条件。

【输入】

5 -1 2

【输出】

Please check your input.

【输入】

5 2 -1

【输出】

Please check your input.

【输入】

1000000 256 512

【输出】

Please check your input.

【输入】

10000 5723 4627

【输出】

No

5180

6.4 测试第四部分

将原解法与 4.4.3 中的改进解法比对。

测试在 macOS Catalina 10.15.6 下进行。

在 n <= 10, n <= 1000, n <= 10000 的范围下分别随机生成 1000 组测试数据,分别传入 main 和 main1,并且比对两程序的输出。

3000 组数据中两程序的输出均相同。

数据生成程序 (data.cpp) 如下:

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
   const int LIMIT = 98;
   int main()
      srand(time(0));
      int n, x, y;
      n = rand() % LIMIT + 2;
10
      x = rand() % n + 1;
      y = rand() % (n * 3) + 2;
12
      printf("%d %d %d\n", n, x, y);
13
      return 0;
15
```

比对脚本 (chk.cpp) 如下:

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   int main()
       int T = 1000;
      while (T--)
          system("./data >in.in");
          system("./main <in.in >out.out");
9
          system("./main1 <in.in >out1.out");
10
          if (system("diff out.out out1.out"))
11
             break;
12
          puts("Correct");
13
       }
14
       return 0;
15
16
```

7 可视化

7.1 过程可视化

使用 JavaScript 实现过程可视化。

7.1.1 实现细节

程序运行后,读取用户输入的 n,x,y 参数,进行参数类型转换。通过 document.getElementById 获取画布。创建 双链表。以上三者存放在然后存放到 simulator 的 store 成员中。

通过 2π 均分获取角度差,通过画布的长宽确定中心点。一中心点为圆心,通过 center.x + radius * Math.cos(deltaDegree * i); 和 center.y + radius * Math.sin(deltaDegree * i); 分别计算各个圆的位置。使用 20 作为半径绘制圆。分别在个个

圆上绘制文本。通过定时器模拟人员活动,每 100 毫秒执行。根据存活状况更新各个圆的颜色,通过 currentNode 和 flag 局部变量存放当前节点和跳过人数。当剩余一个人时停止计时。

使用 JavaScript 实现双向链表模拟环中元素的关系。

7.1.2 用户使用说明

使用现代浏览器打开 Animation/index.html,根据提示输入 n, x, y,要求输入合法且 1 < n < 40,之后页面展示一段动画,内容为约瑟夫问题的过程。

7.1.3 示例

见图 2。

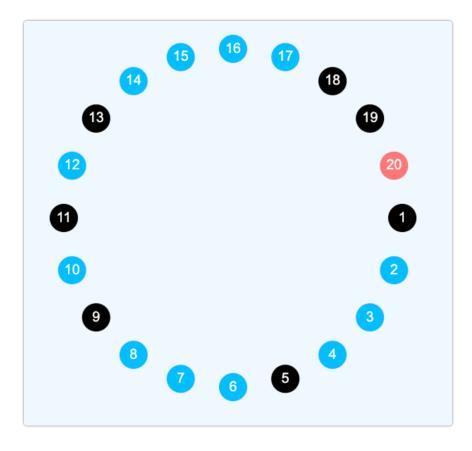


图 2: 过程可视化示例

7.2 结果可视化

使用 JavaScript 实现结果可视化。

7.2.1 实现细节

程序运行后, 读取用户输入的 n 参数, 之后利用使用 JavaScript 实现的 4.4.3 节改进算法计算 $1 \le x \le n, 1 \le y \le n$ 中的所有解,导出为点集。

使用 Highcharts 库绘制 3D 散点图,展示所求出的点集。

7.2.2 用户使用说明

使用现代浏览器打开 Scatter/index.html,根据提示输入 n,要求 1 < n <= 25,之后页面展示一张散点图。拖动该散点图可以旋转,将鼠标指针放到某个点上可以看到该点的值。

7.2.3 示例

见图 3。

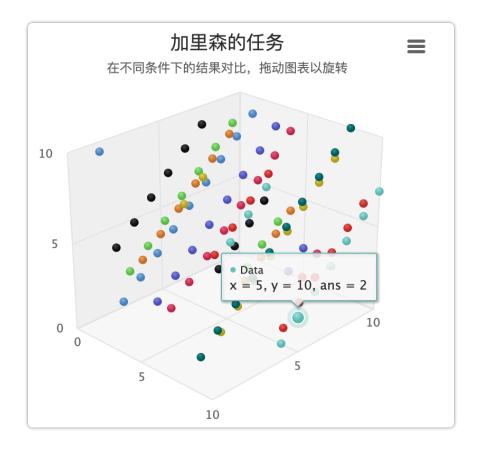


图 3: 结果可视化示例

7.2.4 结论

可以明显地看出,当 n 一定,y 一定时,由于 x 增加 1 时 ans 也对应地增加 1,所以这些点分布在一条直线上。