第八次作业实验报告

实验环境

以下所有实验都处于这一环境中

操作系统

Windows 10 家庭中文版 64位 版本10.0.17134.345

硬件

CPU Intel Core i7-8750H

RAM 8GB

IDE

Microsoft Visual Studio Community 2017 VisualStudio.15.Release/15.8.5+28010.2036

Visual C++ 2017 00369-60000-00001-AA380

第一题:约瑟夫问题

实验目的

39个犹太人与约瑟夫躲到山洞,39个犹太人决定宁死也不要被敌人抓到,于是决定了自杀方式:40个人排成一个圆圈,由第1个人开始报数,每报到第3人该人就必须自杀,然后再由下一个重新报数,直到所有人都自杀身亡为止。然而约瑟夫并不想死,他站在某个位置上,最终逃过了这场死亡游戏。试问:这个位置是哪个编号? (说明:完成此题时,编号规定从0开始,即40个人的编号为0-39)

要求:

- 1. 分别采用递归和递推法来编程;
- 2. 采用 <ctime> 或 <time.h> 头文件中的 clock() 来分析这两种方法的CPU耗时,指出哪种方法更快,并分析其原因。说明: clock() 使用参见"课外资料料之三";
- 3. 调试递归程序, 截屏"调用窗口口", 写在实验报告里。

学习递归和递推/迭代的不同

实验内容

分析

对于此题而言,遍历是比较好想的。考虑一个有四十个元素的数组,初始状态全部为0,表示尚未死亡。从第一个人(编号0)开始,每数3个0,将第三个0改为1,表示死亡。不断重复这个操作直到只剩一个0,对应的编号即为约瑟夫应该站的位置。

下面给出一个六个人的时候的示例:

```
1 [0,0,0,0,0,0]

2 [0,0,1,0,0,0]

3 [0,0,1,0,0,1]

4 ...

5 [0,1,1,1,1,1]
```

而对于递归,可以如下考虑:

```
一个人的话, 他活下来
2
   [0]
4
  两个人的时候:
5
   [0,0]
  [1,0]
6
7
   三个人的时候:
8
9
  [0,0,0]
   [0,0,1]注意到此时变为两个人的情形,可以调用两个人的时候活着的人的编号对应到三个人的时候
10
11
12 四个人时:
  [0,0,0,0]
13
14
  [0,0,1,0]
15
   此时可以对上面活下来的三人重新编号,然后化为三个人的情形
16
  n个人时
17
  [0,0,0,0,...,0]
18
19 [0,0,1,0,...,0]
   同样重新编号, 化为n-1人的情形
20
21
  对于n和n-1,可以建立一个映射将n-1时活下来的人的编号对应到n时活下来的人的编号
22
   记n个人时活下来的人是第i_{n}个(编号i_{n}-1),n-1个人的时候活下来的人是第i_{n-1},则有i_{n}=
   (3+i_{n-1})%n
```

由递归的思路,我们可以的得到一个递推关系:

对于n个人的情况,活下来的人的编号是n-1个人时 编号+3

由此可以得出 编号_{k}=(编号_{k-1}+3)%k

而对于用时分析,由于题给数字较小,可以采取多次执行来放大差异,再取平均值得出结果

代码

递推

```
1 #include <iostream>
 2
   #include <ctime>
3
    using namespace std;
 4
 5
    int main() {
 6
        clock_t start, finish;
7
        double time;
8
        start = clock();
9
10
        for (int i = 0; i < 1000; ++i) {
            int iPlace = 0;
11
            for (int i = 2; i < 41; ++i) {
12
13
                iPlace = (iPlace + 3) % i;
14
            }
15
            cout << iPlace << " ";</pre>
        }
16
17
        finish = clock();
18
19
        time = (double)(finish - start) / CLOCKS_PER_SEC;
20
        cout << "\n耗时" << 1000*time << "ms\n";
        cout << "\nclock_tick = " << start << " " << finish;</pre>
21
        return 0;
22
23 }
```

递归

```
1 | #include <iostream>
 2
   #include <ctime>
 3
   #include <iomanip>
 4
    using namespace std;
 5
   int iKill(int);
 6
 7
8
    int main() {
9
        clock_t start, finish;
10
        double time;
11
        start = clock();
12
        for (int i = 0; i < 1000; ++i) {
13
14
            cout << setw(3) << iKill(40) - 1;</pre>
15
        }
16
17
        finish = clock();
18
        time = (double)(finish - start) / CLOCKS_PER_SEC;
19
        cout << "\n耗时" << 1000 * time << "ms\n";
        cout << "\nclock_tick = " << start << " " << finish;</pre>
20
21
```

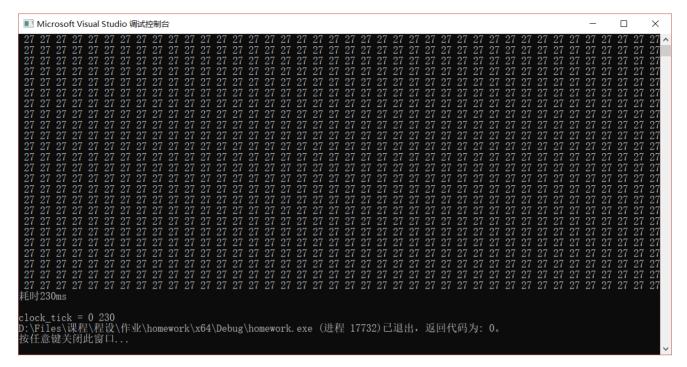
```
22
    return 0;
23
    }
24
    int iKill(int n) {
25
26
        if (n == 1 || n == 2)return n;
27
        else if (n == 3)return 2;
28
        else if (n > 3) {
            int i = 3 + iKill(n - 1);
29
            if (i > n)i -= n;
30
31
            return i;
32
33
        else return -1;
34
    }
```

结果

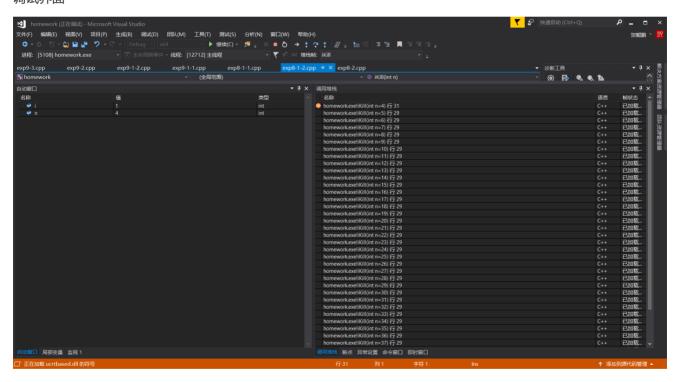
约瑟夫应该站在编号27的位置上

递推

递归



调试界面



时间统计

递归	递推
294	83
318	86
386	93
270	88
316	86
362	84
297	92
335	98
平均322.25ms	平均88.75ms

分析总结

递推有极大的优势

考虑到这个递归是一个线性递归,主要耗时在压栈和弹栈。如果是一个树形递归,递推的优势会更加明显,如下题。

可能的优化方向,通过指针? (不清楚)

第二题:下楼问题

实验目的

从楼上走到楼下共有n级台阶,每一步有三种走法,走一级、走两级或走三级台阶。问恰好走完这n级台阶共有多少种不同的方案。 要求:

- 1. 输入台阶的级数n,输出恰好走完n级台阶的不同方案数(不需要输出每种方案的详情);
- 2. 请用递归思想来编程: int GoDown(int n); //输入参数为台阶级数n, 输出不同的方案数目
- 3. 请用程序测试n=5-20时的输出结果,写在实验报告中;
- 4. 请用下列语句测试你的程序耗时: #include <ctime> clock_t start = clock();
- 5. 请测试n=15、25、35时的耗时(每个n值测三次,取平均);
- 6. 你能将耗时降到1ms以内吗? 优化算法试试? (不要求必须做,本小题不占本题分数)。

进一步练习递归

实验内容

分析

对于1、2、3级台阶,可采用枚举法得出相应方案数为:1、2、4

而对于大于3级,如n级台阶,已知n-1、n-2、n-3级台阶的下楼方案数便可推知n级台阶的下楼方案数为前三者之和。

 \square GoDown(n)=GoDown(n-1)+GoDown(n-2)+GoDown(n-3)

然而,这是一种树形递归,当n增大时操作数会急速增长(重复执行某个步骤多次),导致耗时迅速增大。一个较好的思路是将其改写为一个递推式,减少相同步骤的执行次数。

递推思路如下:

```
      1
      先用三个数记录1、2、3级台阶的方案数

      2
      a = 1, b = 2, c = 4;

      3
      然后4级台阶可由如下递推得出:

      4
      c = a + b + c; //(== 7 四级台阶方案数)

      5
      b = c - a - b; //(== 4 三级台阶方案数)

      6
      a = c - a - b; //(== 2 二级台阶方案数)

      7

      8
      不断重复这个操作,便可得出n级台阶方案数
```

代码

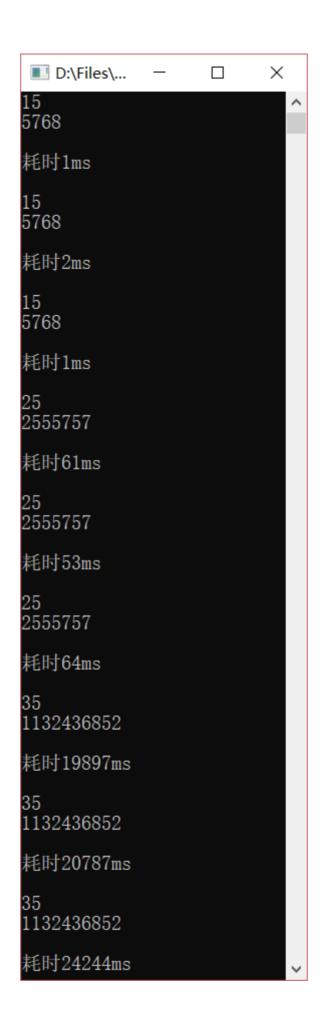
```
1 #include <iostream>
 2
   #include <ctime>
 3
   using namespace std;
4
 5
   int GoDown(int);
7
    int main() {
8
        clock_t start, finish;
9
        double time;
10
        int n;
11
12
       for (;;) {
13
14
            cin >> n;
15
16
            start = clock();
17
18
            cout << GoDown(n) << endl;</pre>
19
20
            finish = clock();
21
            time = (double)(finish - start) / CLOCKS_PER_SEC;
22
            cout << "\n耗时" << 1000 * time << "ms\n";
23
24
        return 0;
25
    }
26
27
    int GoDown(int n) {
28
        /*//递推实现
29
        int a = 1, b = 2, c = 4;
        if (n == 1) return 1;
30
        else if (n == 2) return 2;
31
32
        else if (n == 3) return 4;
```

```
33
        else {
34
            for (int i = 4; i <= n; i++) {
35
                c = a + b + c;
36
               b = c - a - b;
37
               a = c - a - b;
38
39
           return c;
40
        */
41
42
43
        if (n == 1) return 1;
44
        else if (n == 2) return 2;
        else if (n == 3) return 4;
45
46
            int i = GoDown(n - 1) + GoDown(n - 2) + GoDown(n - 3);
47
48
            return i;
49
        }
50
51 }
```

结果

```
Χ
5
13
6
24
7
44
8
81
9
10
274
11
504
12
927
13
1705
14
3136
15
5768
16
10609
17
19513
18
35890
19
66012
20
121415
```

15、25、35时间测试

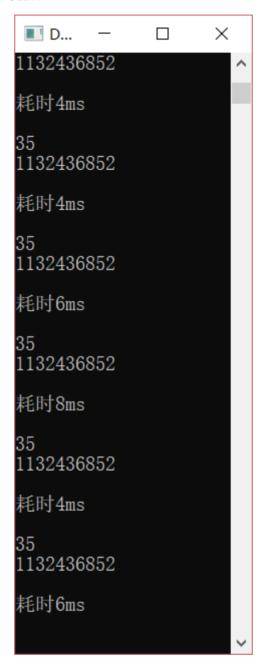


15级 ≈1.33ms

25级 ≈59.33ms

35级 ≈21642.67ms

改为递推后,35级台阶的方案数耗时情况:



一定程度上耗时大幅减少,但是和1ms仍有差距。

分析总结

采用递推方式可以显著减少树形递归带来的复杂运算,实现耗时的减少。