第二次实验实验报告

实现思路

递推公式为: F(n) = (F(n-1) + 2 * F(n-3)) mod 1024 (1 <= n <= 16384)

所以需要做三件事:

- 存储 F(n-1), F(n-2), F(n-3)
- 实现取模运算
- 特殊情况处理: 如果 n 小于 3, 那么不会进行递推计算, 直接输出相应的值

对应的实现思路为:

- 用 R7 存储 F(n), R1 存储 F(n-3), R1 存储 F(n-2), R1 存储 F(n-1)。每次进行完一次递推求值,则 更新这四个寄存器的值
- 取模: 判断 R7-1024, 若结果非负, 那么 R7 = R7-1024, 重复执行这个操作直到 R7 的值小于 1024
- 特判 n 小于 3 的情况,使用跳转指令,直接更新 R7,然后停止程序

代码

代码思路:

```
置 R1 = 1, R2 = 1, R3 = 2
判断 n < 3, 若是,则直接更改 R7的值,并停止程序
若 n ≥ 3,进入循环:
R7 = R1 + R1 + R3
若 R7 > 1024, R7 = R7 - 1024,重复执行这一步骤直到 R7 < 1024
置 R1 = R2, R2 = R3, R3 = R7,注意先后顺序
R0 = R0 - 1
若 R0 > 0,则重复执行该循环
```

之后计算我的学号的四部分 20,06,13,43 分别对应的斐波那契值,存在代码的末尾

核心代码为:

```
.ORIG x3000

ADD R1,R1,#1

ADD R2,R2,#1

ADD R3,R3,#2

ADD R0,R0,#0

BRZ NZO

ADD R0,R0,#-1

BRZ NZO

ADD R0,R0,#-1

BRZ NTWO

LOOP ADD R7,R1,R1

ADD R7,R7,R3

LD R5,N1024
```

```
ADD R4,R7,R5
   BRn NOR7
MOD ADD R7,R7,R5
   ADD R4, R7, R5
   BRp MOD
NOR7 ADD R1, R2, #0
  ADD R2,R3,#0
  ADD R3, R7, #0
  ADD R0,R0,\#-1
   BRp LOOP
   TRAP x25
NZO ADD R7,R1,#0
   TRAP x25
NTWO ADD R7, R3, #0
   TRAP x25
N1024 .FILL #-1024
Fa .FILL #930
Fb .FILL #18
Fc .FILL #710
Fd .FILL #22
.END
```

代码分析

- 核心代码共 32 行
- 代码正确性检验:用以下 C++ 代码检验

```
#include <iostream>
using namespace std;
int f[17000];
int n;
int main()
{
    f[0] = 1;
    f[1] = 1;
    f[2] = 2;
    for (int i = 3; i <= 16384; i++)    f[i] = (f[i - 1] + 2 * f[i - 3]) % 1024;
    while (1) {
        cout << "Input n: ";
        cin >> n;
        cout <<"F[n] = " << f[n] << endl;
    }
    return 0;
}</pre>
```

代码优化

• 在 n < 3 的特殊情况处理时,因为 F(0) = 1,F(1) = 1,所以这两种情况可以合并处理,可以减少两行代码:

在之前分开处理 n = 0 与 n = 1 情况的代码为:

```
ADD R0,R0,#0

BRZ NZERO

ADD R0,R0,#-1

BRZ NONE

NZERO ADD R7,R1,#0

TRAP x25

NONE ADD R7,R2,#0

TRAP x25
```

合并之后的代码为:

```
ADD R0,R0,#0
BRZ NZO
ADD R0,R0,#-1
BRZ NZO

NZO ADD R7,R1,#0
TRAP x25
```

可以节省两行代码

总结

- 通过与第一次实验做对比,我可以感受到汇编语言比机器码更适合编程,无论是在代码书写、代码阅读以及 Debug 方面
- 仍需特别注意一些操作的实现,在最初实现取模运算时,我的思路是如果 R7 大于 1024,则将 R7 1024,但是忽略了 R7 1024 仍可能大于 1024 这种情况,导致出现问题