1.设计过程:

基本思路: R2 存放 f(k-3), R3 存放 f(k-2), R4 存放 f(k-1).

首先对于特殊情况, n=1, n=2, 做特殊情况判断(行8-行11), 直接处理得到对于结果。对于一般数据,每一次循环,进行R7=R4+2*R2操作,并且对R7进行模1024操作(行15, R5中存放的数据是x03ff)。接着用此时的R3替换R2, R4替换R3, R7替换R4,得到新的f(k-3), f(k-1)。并且对计数减一。重复循环,直至计数为0,跳转至结束(halt)。R7中存放的即为f(n)。

如下图所示:

```
1 .ORIG x3000
     ADD R2,R2, #1
     ADD R3,R3, #1
ADD R4,R4, #2
 4
     LD R5,Value
     ADD R0, R0, #-2
8
10
     BRz N2
11
      AGAIN ADD R2,R2,R2
12
     ADD R7,R2,R4
AND R7,R7,R5
ADD R2,R3, #0
ADD R3,R4, #0
13
14
15
     ADD R4,R7, #0
ADD R0,R0, #-1
17
18
20
21
      BRz DONE
      N1 ADD R7,R7, #1
     HALT
N2 ADD R7,R7, #2
23
24
25
      DONE HALT
     Value .FILL x03ff
27
    Fa .FILL #930
Fb .FILL #1014
28
30 Fc .FILL #742
31 Fd .FILL #6
33 .END
```

最终行数为: 25 行。

2.改良过程

起初思路是相同的,但是一开始用了一些额外的寄存器来保存数值,最后才赋给 R7。 后来发现其实可以直接让 R7 参与计算,这样可以节省指令行数。

如下图是其中一个版本:

```
1 .ORIG x3000
2 ADD R2,R2, #1
4 ADD R3,R3, #1
5 ADD R4,R4, #2
1 D R3,Value
7
8 ADD R6,R6, #0
9 ADD R6,R6, #-2
10 BRA N1
11 BRC N2
12 ADD R7,R2,R4
15 AND R7,R2,R4
15 AND R7,R2,R4
16 ADD R2,R2,R2
17 ADD R3,R4, #0
19 ADD R6,R6, #-1
20 BRA AGAR,R7, #0
19 ADD R6,R6, #-1
21 BRC DOME
22 ADD R7,R7,R7
24 HALT
25 N2 ADD R7,R7,#1
26 N2 ADD R7,R7,#2
27
28 Value .FILL x03ff
29 Fa .FILL #303
5 Fb .FILL #304
5 Fc .FILL #304
5 Fc .FILL #304
5 Fc .FILL #304
5 Fd .FILL #304
5
```

最后将 RO 赋给 R6 的操作也删除了,即让 R0 直接作为计数器,得到了最后 25 行的版本:

```
1 .ORIG x3000
2 ADD R2,R2, #1
4 ADD R3,R3, #1
5 ADD R4,R4, #2
6 LD R5,Value
7
8 ADD R0,R0, #-2
9 BRn N1
10 BR2 N2
11
12 AGAIN ADD R2,R2,R2
13 ADD R7,R2,R4
14 AND R7,R7,R5
15 ADD R2,R3, #0
16 ADD R3,R4, #0
17 ADD R0,R0, #-1
19 BRP AGAIN
20 BR2 DONE
21
22 N1 ADD R7,R7, #1
23 HALT
24 N2 ADD R7,R7, #2
25 DONE HALT
26
7 Value .FILL x03ff
27 Fa .FILL #930
28 Fb .FILL #1014
30 Fc .FILL #1014
30 Fc .FILL #6
32
33 .END
```

3.测试数据

初始值 n 存放在 R0 中,结束时 f(n)存放在 R7 中.

(1) n=1

		Registers	
R0	x0001	1	
R1	x0000	0	
22	x0000	0	
R3	x0000	0	
4	x0000	0	
R5	x0000	0	
;	x0000	0	
	x0000	0	
SR	x8002	-32766 CC: Z	
PC	x3000	12288	
MCR	x8000	-32768	

f(n)=1

(2) n=2

		Registers	
R0	x0002	2	
R1	x0000	0	
R2	x0000	0	
R3	x0000	0	
R4	x0000	0	
R5	x0000	0	
16	x0000	0	
R7	x0000	0	
PSR	x8002	-32766	CC: Z
PC	x3000	12288	
MCR	x8000	-32768	

(3) n=93

		Register	s	
R0	x0000	0		
R1	x7FFF	32767		
R2	x0096	150		
R3	x01E2	482		
R4	x0006	6		
R5	x03FF	1023		
R6	x2FFA	12282		
R7	x0006	6		
PSR	x0002	2	CC: Z	
PC	x0263	611		
MCR	x0000	0		

f(n)=6

(4) n=16384

		Registers
R0	x4000	16384
R1	x0000	0
R2	x0000	0
R3	x0000	0
R4	x0000	0
R5	x0000	0
R6	x0000	0
R7	x0000	0
PSR	x8002	-32766 CC: Z
PC	x3000	12288
MCR	x8000	-32768

		Register	s
R0	x0000	0	
R1	x7FFF	32767	
R2	x0232	562	
R3	x03F6	1014	
R4	x0202	514	
R5	x03FF	1023	
R6	x2FF8	12280	
R7	x0202	514	
PSR	x0002	2	CC: Z
PC	x0263	611	
MCR	x0000	0	

f(n)=514

我的学号为 PB20151793

因此 a=20, b=15, c=17, d=93

经过程序的运算,得到:

f(a)=930;

f(b)=1014;

f(c)=742;

f(d)=6.

因此,最后四行为:

Fa .FILL #930 Fb .FILL #1014 Fc .FILL #742 Fd .FILL #6

4.C 语言代码验证

如下是我编写的c语言代码,用于测试该汇编程序的正确性。

```
#include<stdio.h>
int main(){
    int a=1,b=1,c=2;
    int n,m;
printf(" n:");
scanf("%d",&n);
    n=n-2;
    if(n<0) {
       printf(" f(n)=1\n");
        return 0;
    else if(n==0){
        printf(" f(n)=2\n");
return 0;
    else{
         while(n){
             m=(c+a*2)%1024;
             a=b;
             b=c;
             c=m;
             n--;
         printf(" f(n)=%d",m);
         return 0;
}
```

一些运行结果:

D:\desktop\lab\2.exe

Process exited after 4.468 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

D:\desktop\lab\2.exe

```
n:20
f(n)=930
------
Process exited after 2.903 seconds with return value 0
```

Process exited after 2.903 seconds with return value 0 请按任意键继续. . . 🗕

D:\desktop\lab\2.exe

D:\desktop\lab\2.exe

D:\desktop\lab\2.exe

n:93 f(n)=6

Process exited after 3.133 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

可见, 均与汇编程序运行结果相同。

正确性得以验证。