lab2:Fibonacci sequence

郑子涵 PB20000248

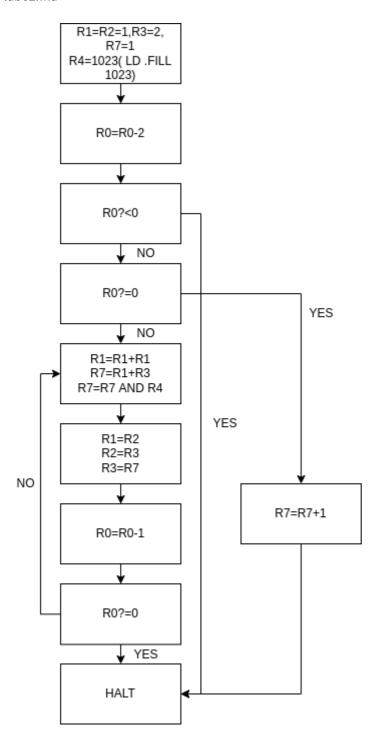
实验要求

- 把一个数列的第n位存储到**R7**寄存器.
- 数列满足如下条件: F(0) = 1 F(1) = 1 F(2) = 2 F(n) = (F(n-1) + 2 * F(n-3)) mod 1024 (1 <= n <= 16384)
- 最开始**n储存在R0**,**其余寄存器均为0**.
- 把学号每两位分开为**a,b,c,d**四部分,如PB20000248,有a=20,b=0,c=2,d=48。用**".FILL**"伪代码储存 F(a), F(b), F(c),F(d) 的值在代码的结尾。

设计实现

设计思路

按照数列的定义来计算F(n)的值,把F(0),F(1),F(2) 分开来讨论,其余的按定义依次计算出每个值,取余操作通过"AND 1023"来实现,即保留小于1024的部分,一直到n为止。再通过运行程序,算出F(a), F(b), F(c),F(d)的值后,用".FILL"伪代码填入程序中流程图如下:



初始代码

核心代码24行

```
.ORIG x3000

AND R1, R1, #0

AND R2, R2, #0

AND R3, R3, #0

AND R4, R4, #0

AND R7, R7, #0

ADD R1, R1, #1

ADD R2, R2, #1

ADD R3, R3, #2

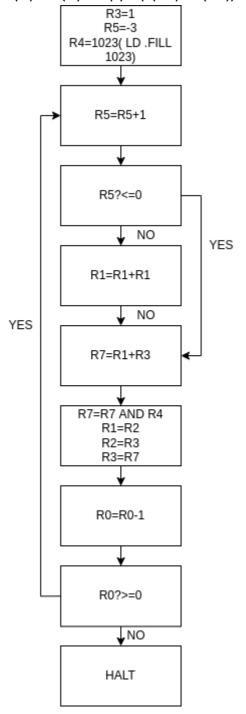
ADD R7, R7, #1
```

```
LD R4, NUM
  ADD R0, R0, #-2
  BRn END1
  BRz POSE1
  POSE3 ADD R1, R1, R1
  ADD R7, R1, R3
  AND R7, R7, R4
  ADD R1, R2, #0
  ADD R2, R3, #0
  ADD R3, R7, #0
  ADD R0, R0, #-1
  BRp POSE3
  BRnzp END1
  POSE1 ADD R7, R7, #1
  END1 HALT
  NUM .FILL #1023
  fa .FILL #930
  fb .FILL #1
  fc .FILL #2
  fd .FILL #898
.END
```

优化思路

刚开始想通过设置F(-3),F(-2),F(-1)来把F(0),F(1),F(2)的情况包括到 一般的情况中,但发现会出现浮点数 (F(-1)=1/2,F(-2)=0,F(-3)=1/4),用LC3难以实现。但可以通过改变前三次的递推规则来使结果成立。 具体如

下: F(-3)=0 F(-2)=0 F(-1)=1 F(n) = (F(n-1) + F(n-3)) mod 1024 (0 <= n <= 2) 如此便可使这几种情况有所合并 流



程图如下:

优化代码

核心代码19行

```
.ORIG x3000

AND R1, R1, #0

AND R2, R2, #0

AND R3, R3, #0

AND R4, R4, #0

AND R7, R7, #0

ADD R3, R3, #1

AND R5, R5, #0

ADD R5, R5, #-3
```

```
LD R4, NUM
  POSE3 ADD
             R5, R5, #1
  BRnz POSE1
  ADD R1, R1, R1
  POSE1 ADD
              R7, R1, R3
  AND R7, R7, R4
  ADD R1, R2, #0
  ADD R2, R3, #0
  ADD R3, R7, #0
  ADD R0, R0, #-1
  BRzp POSE3
  END1 HALT
  NUM .FILL #1023
  fa .FILL
             #930
  fb .FILL
             #1
  fc .FILL
             #2;
  fd .FILL
             #898
.END
```

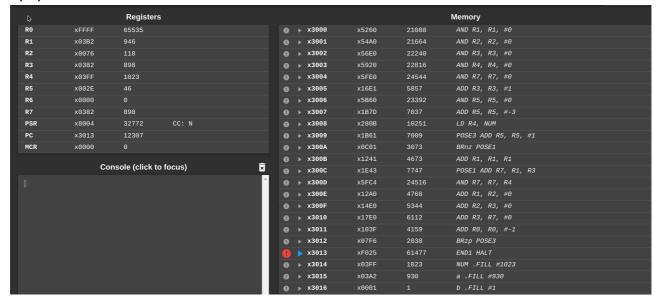
实验总结

最开始是按分类讨论的思想来写,但为了优化代码行数,试图把这几种情况合并在一起,但是需要稍微改变规则才能完成,但总归还是用递推的思想来写的。

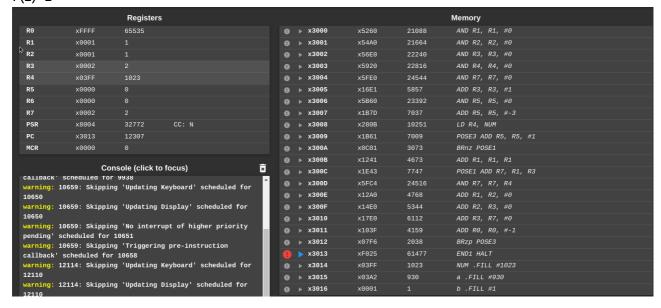
样例测试

• 把样例运行的结果和编写的C语言运行结果相比较即可,若相同则成功。

• F(48)=898



• F(2)=2



对于测试结果,所测试的都符合要求,过程也符合设计。