



中国科学院大学
University of Chinese Academy of Sciences

计算机科学导论实验

编程基础-3

斐波那契计算机
程序是如何执行的

zxu@ict.ac.cn
zhangjialin@ict.ac.cn

编程基础实验安排

周次	日期	实验课	课程内容	作业提交内容	截止时间
2	3月7日	编程基础-1	从hello到 Name2Number.go	name_to_number-0.go文件 与程序结果	2025/3/23 23:30
3	3月14日	编程基础-2	基本数据类型、基本语 句、循环	Name2Number.go文件与程序 结果	
			切片与递归 简版快速排序程序 fastsort.go	fastsort.go文件与程序中间结 果	
4	3月21日	编程基础-3	斐波那契计算机	RFC	2025/3/30 23:30

- 作业提交后会立刻返回成绩。
- 在截止时间前四次作业均可反复多次提交。

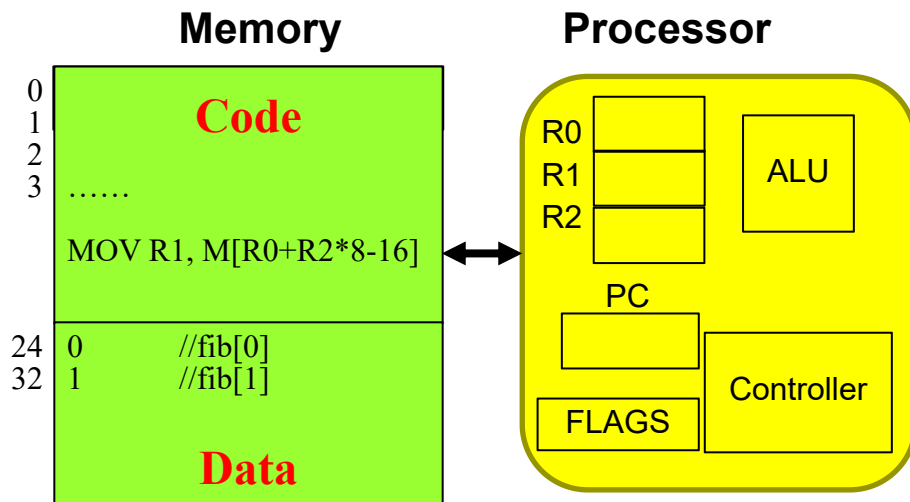
提纲

- 目标：理解斐波那契计算机，以及它如何支持数组与循环
- 步骤
 - 复习主课讲授的斐波那契计算机（FC）
 - 组成，指令集，汇编语言程序
 - 逐步执行，导出第13-20步之后的计算机状态
 - 回答关于斐波那契计算机如何支持数组和循环的问题
 - 设计并验证改进型斐波那契计算机（RFC）
 - 假设指令和数据都采用64比特表示，并在原汇编语言程序之后添加一条HALT指令
 - 画出求F(3)的每一步状态，包括从初始状态到执行HALT后的状态
 - 将每一个问号换成数值
 - 提交改进型斐波那契计算机

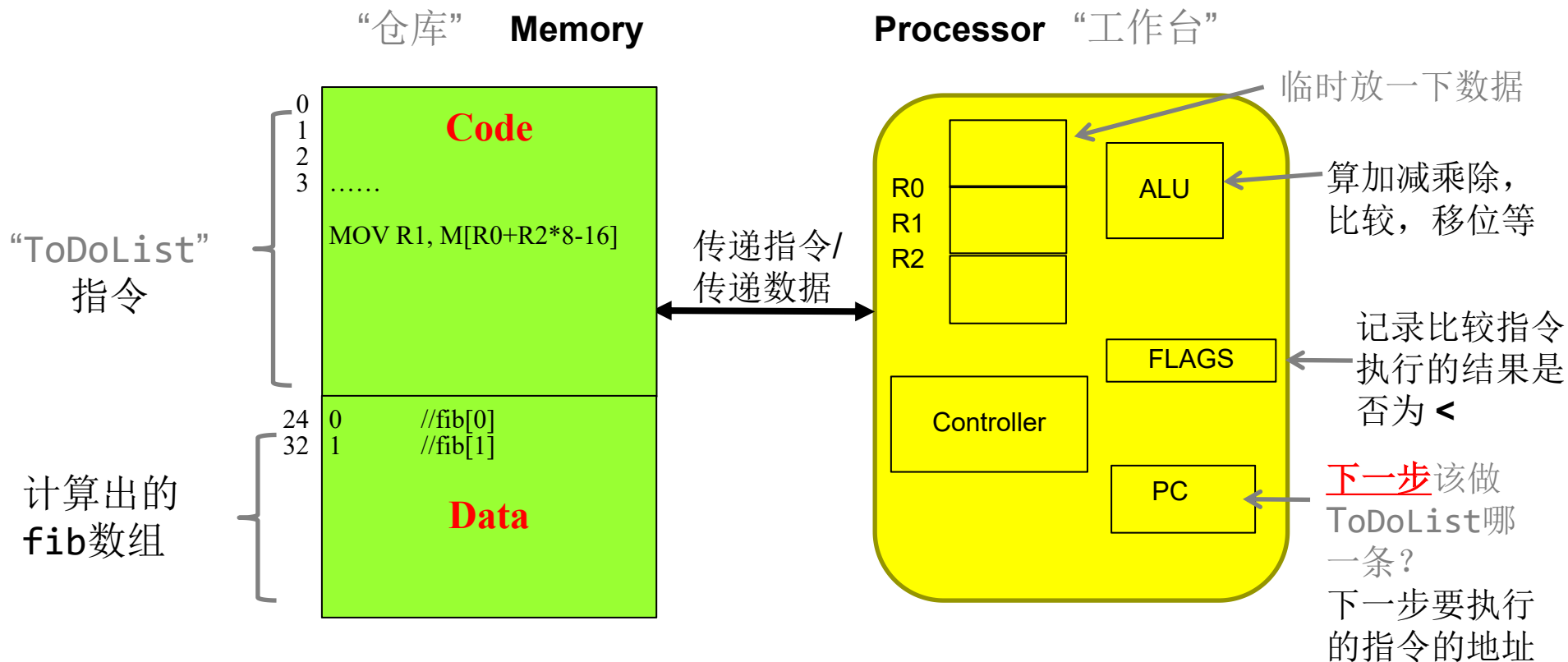
课件中包含教科书未包括的素材引用，特此致谢

简化的冯诺依曼模型

- Processor 处理器
 - R0/R1/R2 (Register): 通用寄存器，用来临时存放数据
 - PC (Program Counter): 程序计数器，存储下一条要执行的指令的地址
 - FLAGS: 专用寄存器，存放CMP（比较）指令的结果，是否为 <
 - ALU: 运算器
 - Controller: 控制器
- Memory 存储器
 - 字节是访问存储器的基本单位
 - 从0字节开始存放指令（code）
 - 指令后面存放数据（data）



简化的冯诺依曼模型



- 为什么要有R0,R1,R2这些通用寄存器?

每次去“仓库”取太远了（如200个周期），寄存器很快（不到1个周期）等等原因

- Controller用来做什么?

暂时用人脑代替，模拟执行**当前指令**，然后将PC改为**下一条**指令地址

简化的冯诺依曼模型

- 人当编译器
 - 将计算 fib[50] 的 go 代码 => 汇编代码
- 一条汇编代码**通常**对应一条机器指令

```
// 计算fib[50]
```

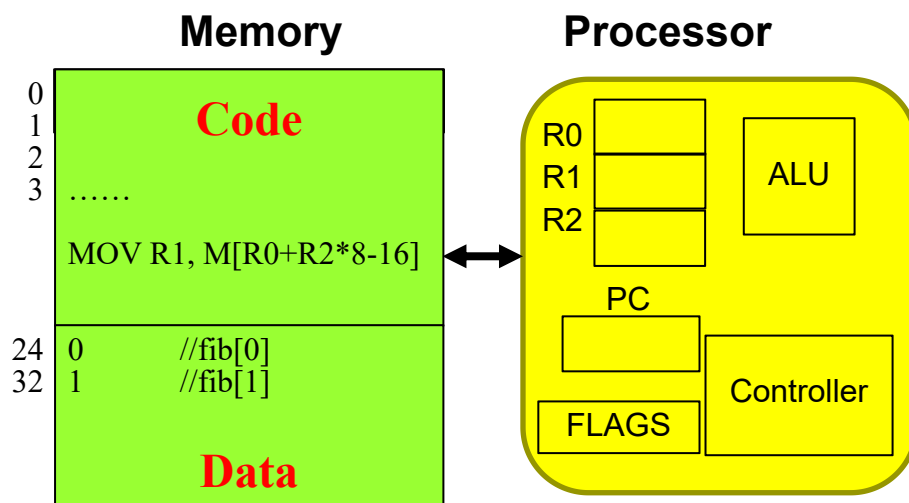
```
fib[0] = 0
```

```
fib[1] = 1
```

```
for i := 2; i < 51; i++ {
```

```
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
```

```
}
```



go 代码不可以直接执行

go run fib.go也并非直接执行，而是将编译和执行两条命令合在了一起

简化的冯诺依曼模型

- 人当编译器
 - 将计算 fib[50] 的 go 代码 => 汇编代码
- 一条汇编代码**通常**对应一条机器指令

```
// 计算fib[50]
```

```
fib[0] = 0
```

```
fib[1] = 1
```

```
for i := 2; i < 51; i++ {
```

```
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
```

```
}
```

go代码片段

```
MOV 0, R1
```

```
MOV R1, M[R0]
```

```
MOV 1, R1
```

```
MOV R1, M[R0+8]
```

```
MOV 2, R2
```

```
MOV 0, R1
```

```
ADD M[R0+R2*8-16], R1
```

```
ADD M[R0+R2*8-8], R1
```

```
MOV R1, M[R0+R2*8-0]
```

```
INC R2
```

```
CMP 51, R2
```

```
JL Loop
```

汇编代码片段

简化的指令集

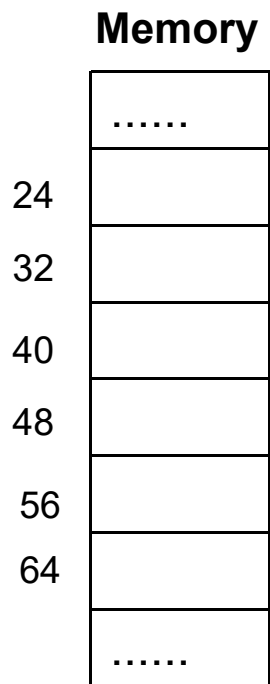
- 指令集（共有6条指令）
 - **MOV** to Register
 - **MOV** to Memory
 - **ADD** 加法指令
 - **INC** Increment 增1指令
 - **CMP** Compare 比较指令
小于则置FLAGS为'<' ,否则清空FLAGS
 - **JL** Jump if Less than 条件跳转
- 一条指令的长度为2个字节(16 bit)
- 一个数据的长度为8个字节(64 bit)

```
MOV 0, R1
MOV R1, M[R0]
MOV 1, R1
MOV R1, M[R0+8]
MOV 2, R2
MOV 0, R1
ADD M[R0+R2*8-16], R1
ADD M[R0+R2*8-8], R1
MOV R1, M[R0+R2*8-0]
INC R2
CMP 51, R2
JL Loop
```

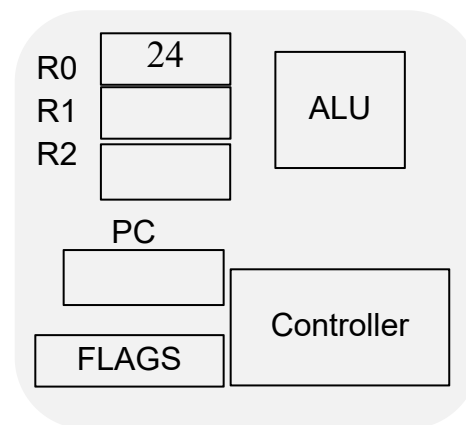
指令1: **MOV** to Register

MOV 0, R1
将 0 存到 R1 中

MOV imm, reg
将数字imm存到寄存器
reg中



Processor

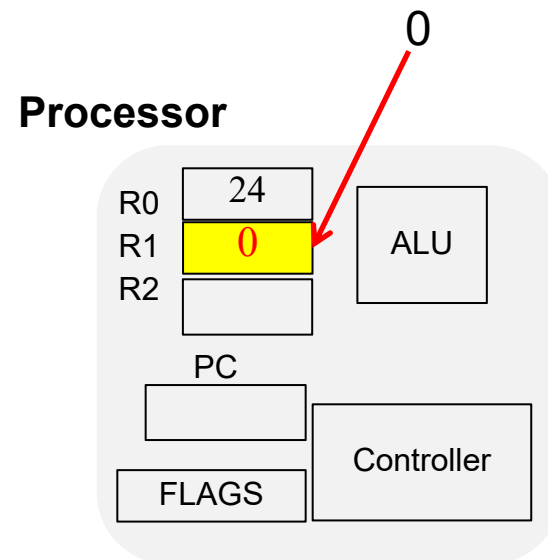
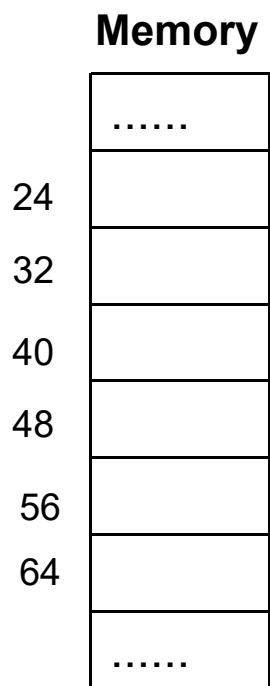


imm: Immediate Value, 立即数
reg: Register, 寄存器

指令1: **MOV** to Register

MOV 0, R1
将 0 存到 R1 中

MOV imm, reg
将数字imm存到寄存器
reg中



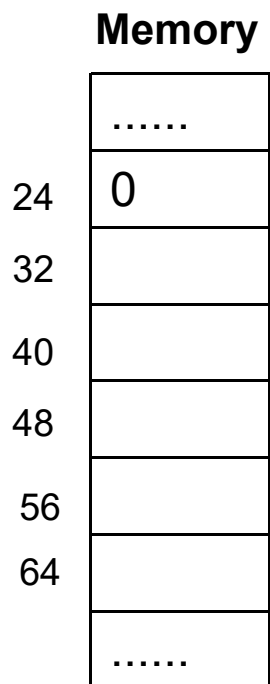
imm: Immediate Value, 立即数
reg: Register, 寄存器

指令2: **MOV** to Memory

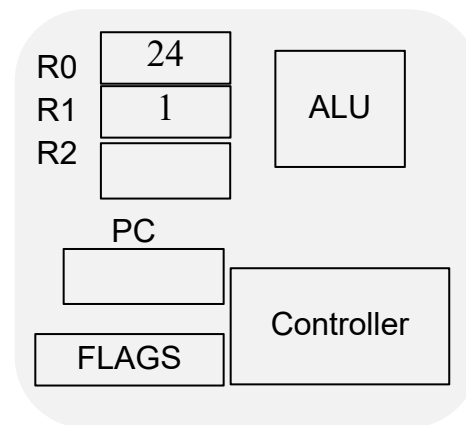
MOV R1, M[R0+8]
将 R1 中的值存到
M[R0+8] 中

MOV reg, mem
将指定寄存器的值
存到指定内存地址

mem: Memory, 存储器
reg: Register, 寄存器



Processor

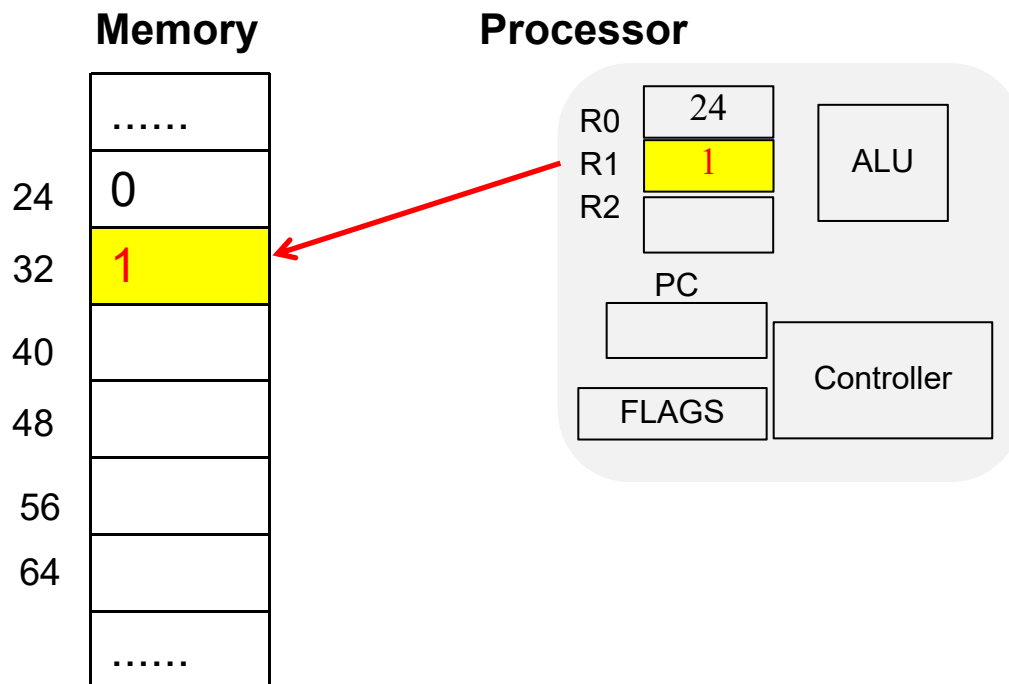


指令2: **MOV** to Memory

MOV R1, M[R0+8]
将 R1 中的值存到
M[R0+8] 中

MOV reg, mem
将指定寄存器的值
存到指定内存地址

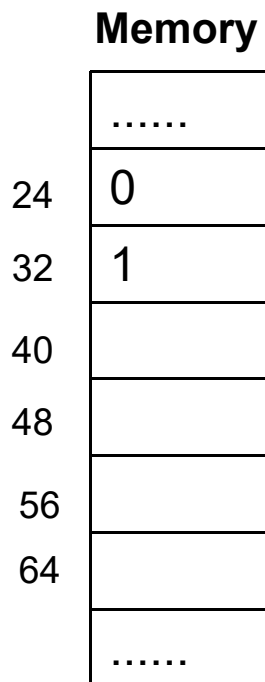
mem: Memory, 存储器
reg: Register, 寄存器



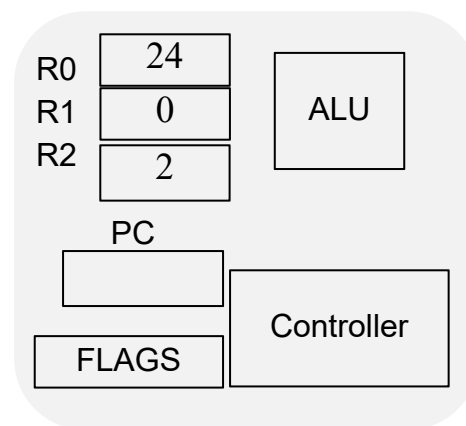
指令3: ADD

ADD M[R0+R2*8-16], R1
将 M[R0+R2*8-16]+R1的值
存到R1中

ADD mem, reg
计算mem与reg的和,
并存到reg中



Processor

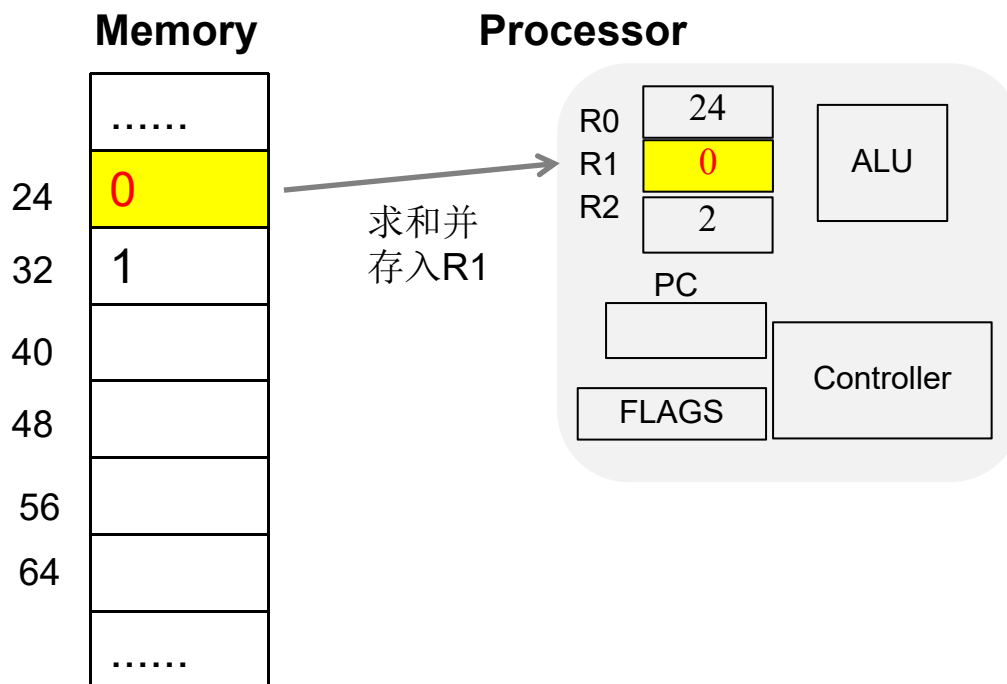


$M[R0+R2*8-16] \Rightarrow M[24+2*8-16] \Rightarrow M[24]$
 $M[24] + R1 \Rightarrow 0+0 \Rightarrow 0$
将 0 存入 R1

指令3: ADD

ADD M[R0+R2*8-16], R1
将 M[R0+R2*8-16]+R1的值
存到R1中

ADD mem, reg
计算mem与reg的和,
并存到reg中



$M[R0+R2*8-16] \Rightarrow M[24+2*8-16] \Rightarrow M[24]$
 $M[24] + R1 \Rightarrow 0+0 \Rightarrow 0$
将 0 存入 R1

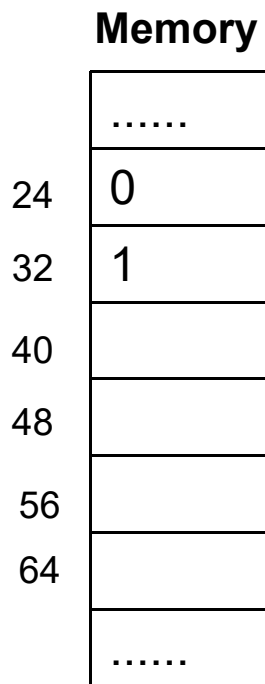
指令4: Increment

INC R2

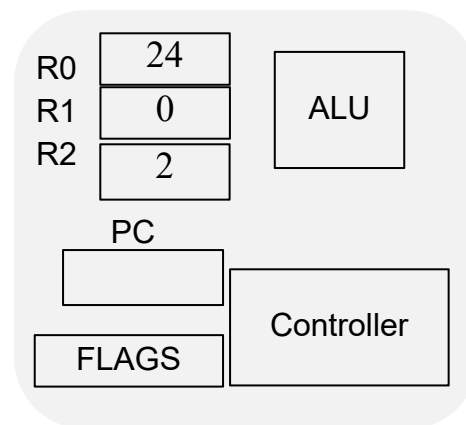
将 R2 中的值 加 1

INC reg

将寄存器中的值加1



Processor



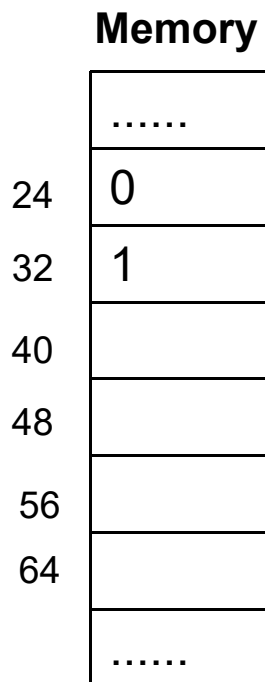
指令4: Increment

INC R2

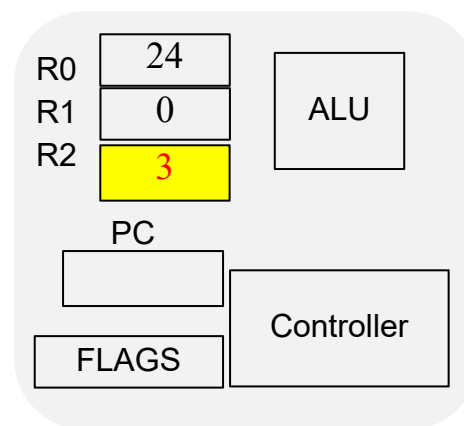
将 R2 中的值 加 1

INC reg

将寄存器中的值加1



Processor



指令5: Compare

CMP 51, R2

比较 $R2 < 51$ ，在FLAGS寄存器中写入 '<'

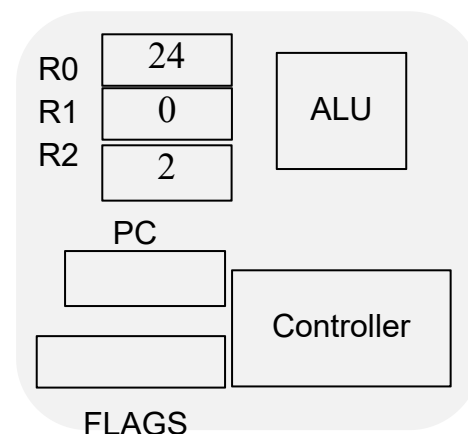
CMP imm, reg

比较数字imm与reg中的值
如果 $reg < imm$ ，则在
FLAGS寄存器中写入 '<';
如果 $reg \geq imm$ ，则清空
FLAGS寄存器（不写值）

Memory

	
24	0
32	1
40	
48	
56	
64	
	

Processor



指令5: Compare

CMP 51, R2

比较 $R2 < 51$ ，在FLAGS寄存器中写入 '<'

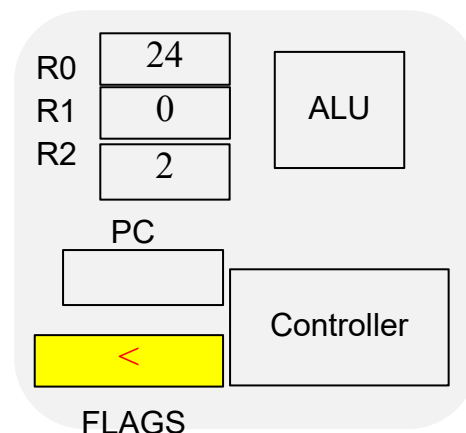
CMP imm, reg

比较数字imm与reg中的值
如果 $reg < imm$ ，则在
FLAGS寄存器中写入 '<';
如果 $reg \geq imm$ ，则清空
FLAGS寄存器（不写值）

Memory

.....
24 0
32 1
40
48
56
64
.....

Processor

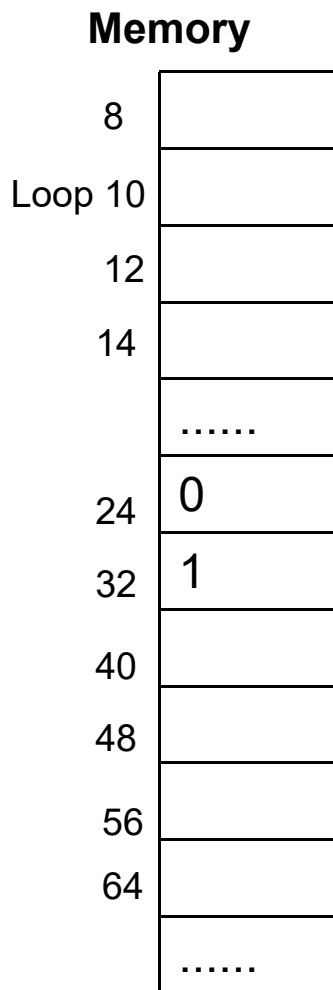


- 若执行指令CMP 2, R2 则FLAGS的状态是什么?
FLAGS为空

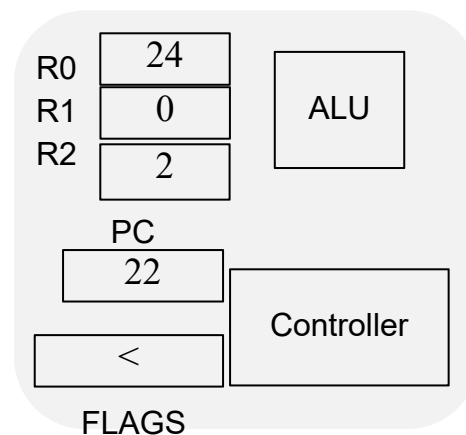
指令6: Jump if Less than

JL Loop

如果FLAGS中为 <,
则将PC修改为Loop标签对应的
地址;
如果FLAGS为空,
则PC为当前指令的下一条指令



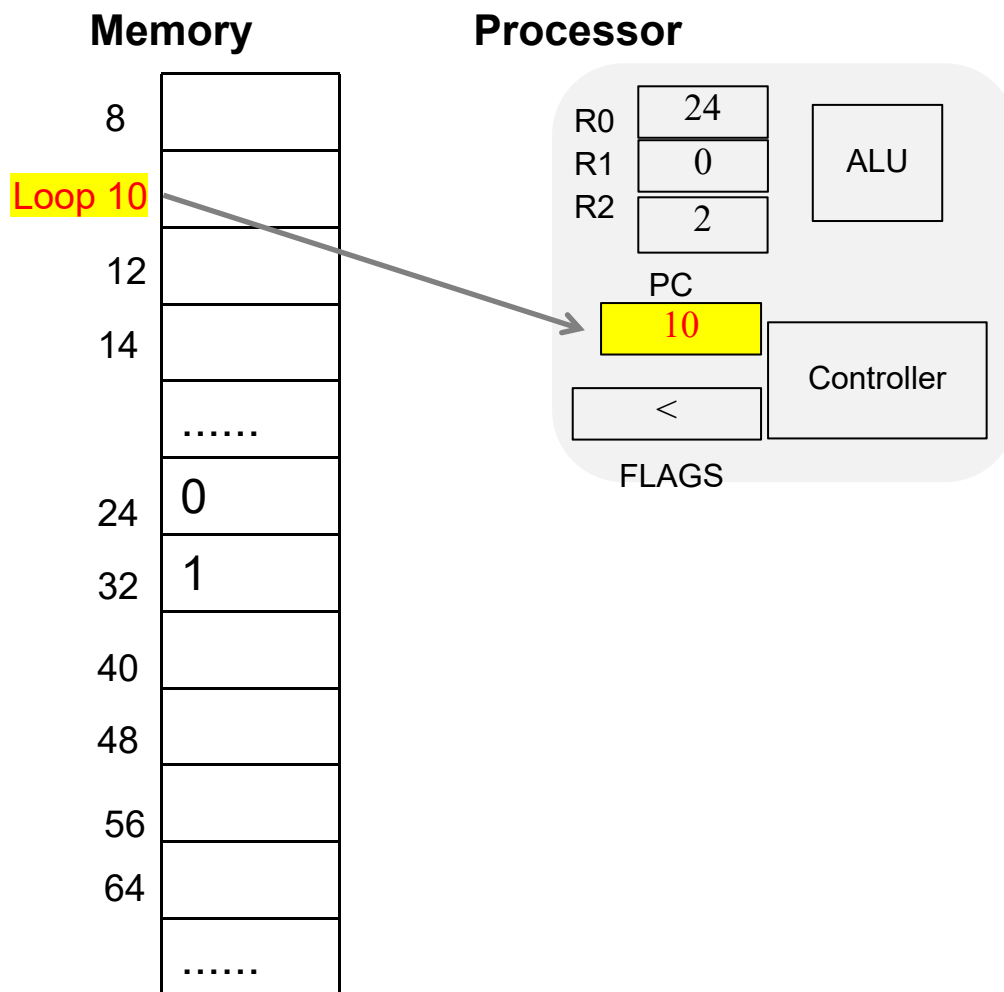
Processor



指令6: Jump if Less than

JL Loop

如果FLAGS中为 <,
则将PC修改为Loop标签对应的
地址;
如果FLAGS为空,
则PC为当前指令的下一条指令



Go代码 -> 汇编代码

- go代码如何与汇编代码对应

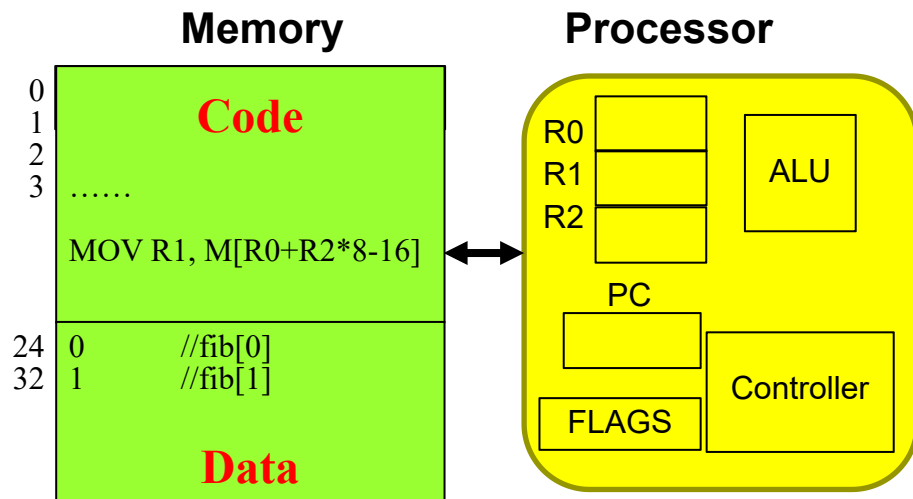
- R0存放数组起始地址
- R2存放循环索引 i
- R1的作用 ?

在P8的六条指令中:

- 可以将立即数写入寄存器,
- 可以将寄存器的值写入内存,
- 不可以直接将立即数写入内存

```
// 计算fib[50]
fib[0] = 0
fib[1] = 1
for i := 2; i < 51; i++ {
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
}
```

go代码片段



```
MOV 0, R1
MOV R1, M[R0]
MOV 1, R1
MOV R1, M[R0+8]
MOV 2, R2
MOV 0, R1 //Loop
ADD M[R0+R2*8-16], R1
ADD M[R0+R2*8-8], R1
MOV R1, M[R0+R2*8-0]
INC R2
CMP 51, R2
JL Loop
```

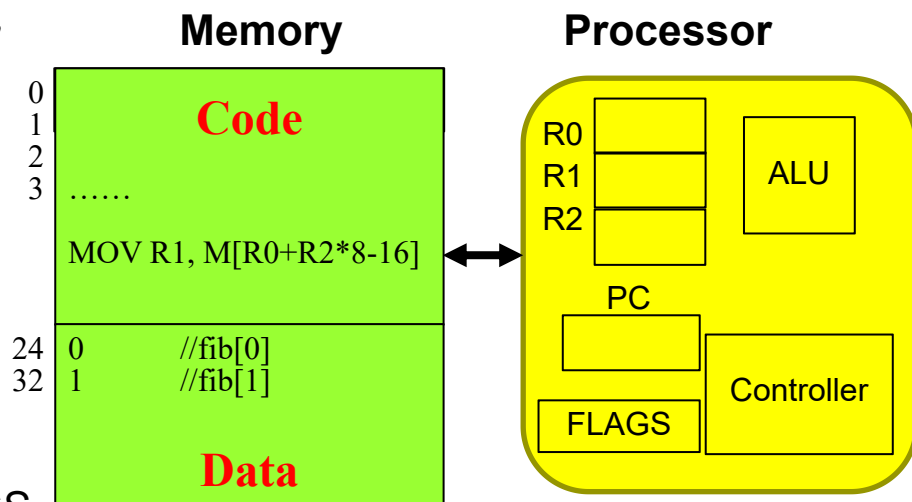
汇编代码片段

1.1 斐波那契计算机 (FC)

人当编译器: Go代码 → 汇编代码

- 只执行所示Go代码
- 人工编译成汇编程序
 - 12条指令（每条指令2字节）
- 字节寻址存储器
 - 24字节存放代码
 - 408字节存放数据，即数组fib
- 寄存器
 - 三个64位通用寄存器R0、R1、R2，每个寄存器存放64位数
 - 程序计数器PC，存放下一条指令的地址
 - 状态寄存器FLAGS，存放指令执行的状态信息，如R2是否小于51
- 指令集（共有6条指令）
 - MOV to Register
 - MOV to Memory
 - ADD 加法指令
 - INC Increment 增1指令
 - CMP Compare 比较指令
 - 小于则置FLAGS为'<'，否则清空FLAGS
 - JL Jump if Less than 条件跳转

```
fib[0] = 0      MOV 0, R1
fib[1] = 1      MOV R1, M[R0]           //R0=24 initially
               MOV 1, R1
               MOV R1, M[R0+8]
for i := 2; i < 51; i++ {
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
}               MOV 2, R2               // i:=2
               MOV 0, R1               // label Loop
               ADD M[R0+R2*8-16], R1
               ADD M[R0+R2*8-8], R1
               MOV R1, M[R0+R2*8-0]
               INC R2                  // i++
               CMP 51, R2              // i < 51?
               JL Loop                 // Jump to Loop if Less than
```



FC初始状态

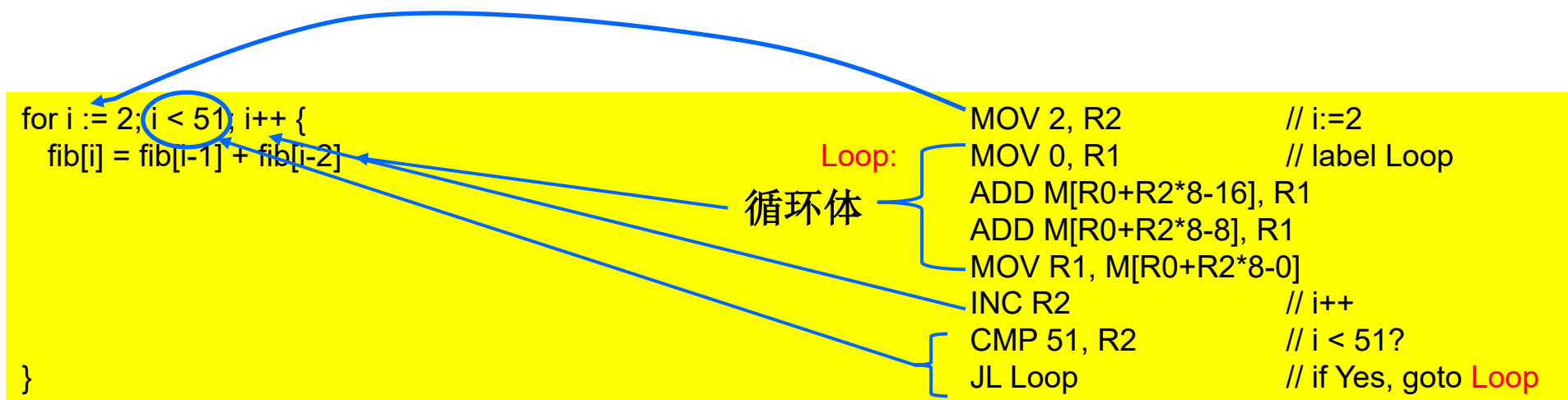
基址寄存器R0=24，为什么？

寄存器内容		存储器内容			
寄存器	值	地址	指令	注释	
FLAGS		0	MOV 0, R1	0→R1; 每条指令占2个地址	
PC	0	2	MOV R1, M[R0]	R1→M[R0]	
R0	24	4	MOV 1, R1	1→R1	
R1		6	MOV R1, M[R0+8]	R1→M[R0+8]	
R2		8	MOV 2, R2	2→R2	
R0: 基址寄存器 初始值=24 R1: 累加器 R2: 索引寄存器 地址= 基址+索引*8+偏移量 Address=base+index*8+offset fib[i-2]所在地址 =R0+R2*8 -16 fib[i-1]所在地址 =R0+R2*8 -8 fib[i]所在地址 =R0+R2*8 -0		10	Loop	MOV 0, R1	0→R1; 标签Loop=10
		12		ADD M[R0+R2*8-16], R1	R1+ M[R0+R2*8-16] → R1
		14		ADD M[R0+R2*8-8], R1	R1+ M[R0+R2*8-8] → R1
		16		MOV R1, M[R0+R2*8-0]	R1→ M[R0+R2*8-0]
		18		INC R2	R2+1→R2
		20		CMP 51, R2	如果R2<51, '<'→FLAGS
		22		JL Loop	如果FLAGS='<', Loop→PC
		24			fib[0]; 每个数据占8个地址
		32			fib[1]
		40			fib[2]
		48			fib[3]
					
		424			fib[50]

1.2 理解重点：多条指令如何支持循环与数组

● 注意

- 汇编代码如何忠实反映了Go循环之变与不变
- 数组与循环如何配合



理解重点：多条指令如何支持循环

- 以及数组
 - 在科学计算中，循环和数组往往配套出现
- 注意
 - 汇编代码如何忠实反映了循环之变与不变
 - 数组与循环如何配合

```
for i := 2; i < 51; i++ {  
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
```

```
    0+fib[i-2]  
    0+fib[i-2]+fib[i-1]  
    fib[i]=fib[i-2]+fib[i-1]
```

循环体

Loop:

```
    MOV 2, R2           // i:=2  
    MOV 0, R1           // label Loop  
    ADD M[R0+R2*8-16], R1  
    ADD M[R0+R2*8-8], R1  
    MOV R1, M[R0+R2*8-0]  
    INC R2              // i++  
    CMP 51, R2          // i < 51?  
    JL Loop             // if Yes, goto Loop
```

基址索引偏移量寻址模式 天然适配数组和循环

- **address = base + index*8 + offset**
实际地址 = 基址 + 索引*比例因子 + 偏移量

- 进入for循环, $i:=2$

- 基址寄存器R0=24
- 索引寄存器R2=2
- 比例因子=8, 因为fib[i]是64位整数
- 赋值语句fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]编译成

```
MOV 0, R1      // 累加器初始化为0
ADD M[R0+R2*8-16], R1
ADD M[R0+R2*8-8], R1
MOV R1, M[R0+R2*8-0]
```

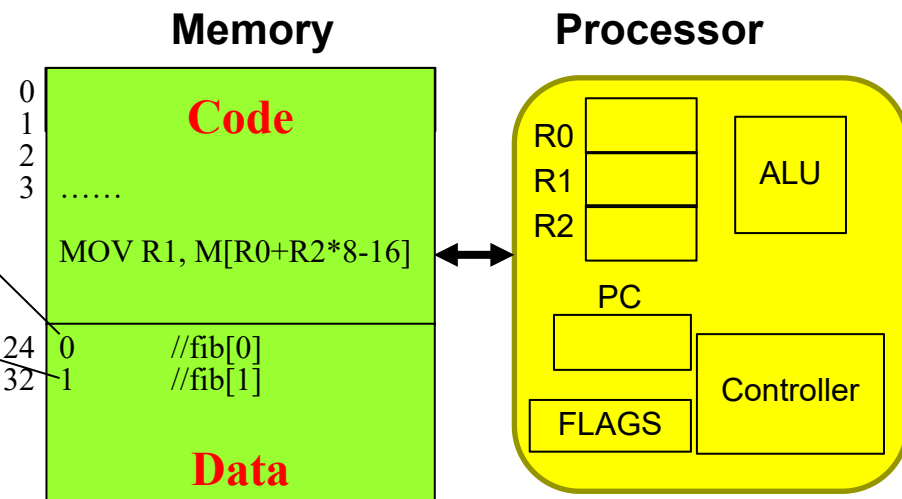
- 第一条加法指令实现0+fib[0]

$R1 + M[R0+R2*8-16] \rightarrow R1$, 即
 $0 + M[24+2*8-16] \rightarrow R1$, 即0+fib[0] $\rightarrow R1$

- 第二条加法指令实现0+fib[0]+fib[1]

$R1 + M[R0+R2*8-8] \rightarrow R1$, 即
 $0 + M[24+2*8-8] \rightarrow R1$, 即0+fib[1] $\rightarrow R1$

```
fib[0] = 0      MOV 0, R1
fib[1] = 1      MOV R1, M[R0] //R0=12 initially
                MOV 1, R1
                MOV R1, M[R0+8]
for i := 2; i < 51; i++ {
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
                MOV 2, R2 // i:=2
                MOV 0, R1 // label Loop
                ADD M[R0+R2*8-16], R1
                ADD M[R0+R2*8-8], R1
                MOV R1, M[R0+R2*8-0]
                INC R2 // i++
                CMP 51, R2 // i < 51?
                JL Loop // if Yes, goto Loop
}
```



基址索引偏移量寻址模式 天然适配数组和循环

- **address = base + index*8 + offset**
实际地址 = 基址 + 索引*比例因子 + 偏移量

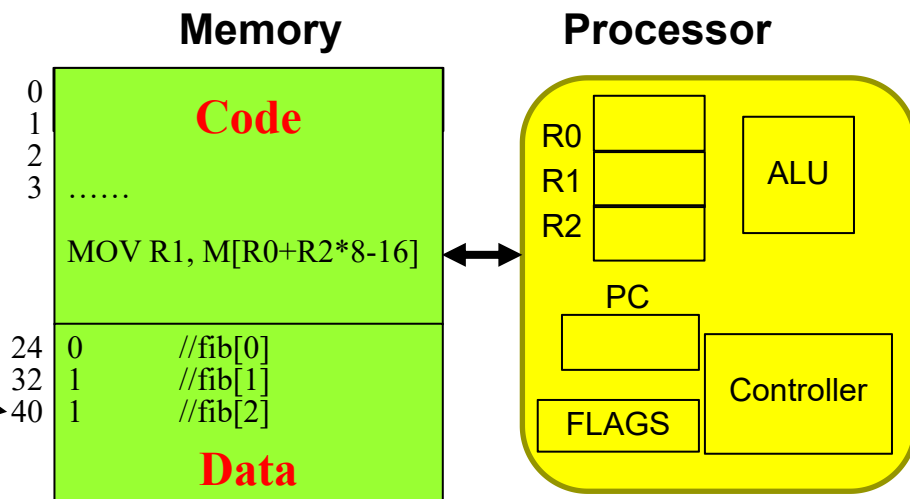
- 进入for循环, $i:=2$

- 基址寄存器R0=24
- 索引寄存器R2=2
- 比例因子=8, 因为fib[i]是64位整数
- 赋值语句fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]编译成

```
MOV 0, R1
ADD M[R0+R2*8-16], R1
ADD M[R0+R2*8-8], R1
MOV R1, M[R0+R2*8-0]
```

- 第一条加法指令实现0+fib[0]
 $R1 + M[R0+R2*8-16] \rightarrow R1$, 即
 $0 + M[24+2*8-16] \rightarrow R1$, 即 $0 + \text{fib}[0] \rightarrow R1$
- 第二条加法指令实现0+fib[0]+fib[1]
 $R1 + M[R0+R2*8-8] \rightarrow R1$, 即
 $0 + M[24+2*8-8] \rightarrow R1$, 即 $0 + \text{fib}[1] \rightarrow R1$
- 指令MOV实现fib[2]=0+fib[0]+fib[1]
 $R1 \rightarrow M[24+2*8-0]$, 即 $1 \rightarrow M[40]$, 即 $1 \rightarrow \text{fib}[2]$

```
fib[0] = 0      MOV 0, R1
fib[1] = 1      MOV R1, M[R0] //R0=12 initially
                MOV 1, R1
                MOV R1, M[R0+8]
for i := 2; i < 51; i++ {
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
                MOV 2, R2 // i:=2
                MOV 0, R1 // label Loop
                ADD M[R0+R2*8-16], R1
                ADD M[R0+R2*8-8], R1
                MOV R1, M[R0+R2*8-0]
                INC R2 // i++
                CMP 51, R2 // i < 51?
                JL Loop // if Yes, goto Loop
}
```



基址索引偏移量寻址模式 天然适配数组和循环

- **address = base + index*8 + offset**

实际地址 = 基址 + 索引*比例因子 + 偏移量

- 后面三条指令后，
进入下一次迭代， $i:=3$

- 基址寄存器R0=24
- 索引寄存器R2=3 (变了!)
- 比例因子=8，因为fib[i]是64位整数

- 第一条加法指令实现 $0 + \text{fib}[1]$

$R1 + M[R0 + R2*8 - 16] \rightarrow R1$ ，即

$0 + M[24 + 3*8 - 16] \rightarrow R1$ ，即 $0 + M[32] \rightarrow R1$

即 $0 + \text{fib}[1] \rightarrow R1$ ，即 $0 + 1 \rightarrow R1$

- 第二条加法指令实现 $0 + \text{fib}[1] + \text{fib}[2]$

$R1 + M[R0 + R2*8 - 8] \rightarrow R1$ ，即

$1 + M[24 + 3*8 - 8] \rightarrow R1$ ，即 $1 + M[40] \rightarrow R1$

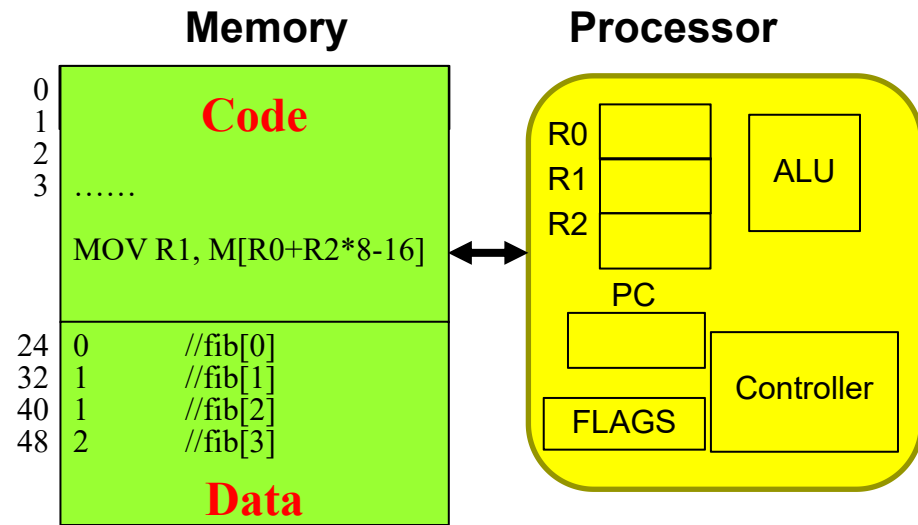
即 $1 + \text{fib}[2] \rightarrow R1$ ，即 $1 + 1 \rightarrow R1$

- 指令MOV实现 $\text{fib}[3] = 0 + \text{fib}[1] + \text{fib}[2]$

$R1 \rightarrow M[24 + 3*8 - 0]$ ，即 $2 \rightarrow M[48]$ ，即 $2 \rightarrow \text{fib}[3]$

Loop中的7条指令不变
唯一变了的是R2的值

```
fib[0] = 0      MOV 0, R1
fib[1] = 1      MOV R1, M[R0] //R0=12 initially
                MOV 1, R1
                MOV R1, M[R0+8]
for i := 2; i < 51; i++ {
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]
                MOV 0, R1 // label Loop
                ADD M[R0+R2*8-16], R1
                ADD M[R0+R2*8-8], R1
                MOV R1, M[R0+R2*8-0]
                INC R2 // i++
                CMP 51, R2 // i < 51?
                JL Loop // if Yes, goto Loop
}
```



1.3 逐步验证 A step-by-step walkthrough

- 理解“计算机如何支持循环与数组”
- 验证斐波那契计算机满足冯诺依曼机五要点
 - 二进制表示
 - 满足，不过人在逐步验证过程中采用熟悉的十进制
 - P-M-I/O
 - 满足，不过忽略了I/O子系统
 - 存储程序计算机
 - 满足，程序存放在内存地址0~23，数据存放在地址24~431
 - 指令驱动
 - 满足，可在逐步验证中确认
 - 串行执行
 - 满足，可在逐步验证中确认
 - 每一步有两处改变：**PC**与内存单元（寄存器可看成是特殊的内存单元）

第一步 Step 1: MOV 0, 1

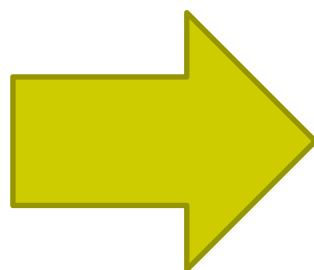
访问https://course.things.ac.cn:10088/exp/basic_programming 第四次提交

操作步骤:

1. 填写当前步骤
2. 点击 **插入1步**
3. 切换到新增的 **step**
4. 点击 **复制上一步状态**
5.

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	0	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1		6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	//fib[0]
		32	//fib[1]
		40	//fib[2]

初始状态



处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	2	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	0	6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	//fib[0]
		32	//fib[1]
		40	//fib[2]

第1步之后状态

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	2	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	0	6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	//fib[0]
		32	//fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	4	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	0	6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0
		32	
		40	

Step 1 Step 2
Step 3 Step 4

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	6	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	//fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	8	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2		8	MOV 2, R2
		10	Loop MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	10	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	2	8	MOV 2, R2
		10 Loop	MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	//fib[2]

Step 5 Step 6
Step 7 Step 8

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	12	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	0	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	2	8	MOV 2, R2
		10 Loop	MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	14	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	0	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	2	8	MOV 2, R2
		10 Loop	MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	16	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	2	8	MOV 2, R2
		10 Loop	MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	//fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	18	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	2	8	MOV 2, R2
		10	Loop
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	1 //fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS		0	MOV 0, R1
PC	20	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	3	8	MOV 2, R2
		10	Loop
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	1 //fib[2]

Step 9 Step 10
Step 11 Step 12

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS	<	0	MOV 0, R1
PC	22	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	3	8	MOV 2, R2
		10	Loop
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	1 //fib[2]

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS	<	0	MOV 0, R1
PC	10	2	MOV R1, M[R0]
R0	24	4	MOV 1, R1
R1	1	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	3	8	MOV 2, R2
		10	Loop
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	0 //fib[0]
		32	1 //fib[1]
		40	1 //fib[2]

现场练习

Step 13: MOV 0, R1

处理器内容		存储器内容	
寄存器	值	地址	指令
FLAGS	?	0	MOV 0, R1
PC	?	2	MOV R1, M[R0]
R0	?	4	MOV 1, R1
R1	?	6	MOV R1, M[R0+8]
R2	?	8	MOV 2, R2
		10 Loop	MOV 0, R1
		12	ADD M[R0+R2*8-16], R1
		14	ADD M[R0+R2*8-8], R1
		16	MOV R1, M[R0+R2*8-0]
		18	INC R2
		20	CMP 51, R2
		22	JL Loop
		24	? //fib[0]
		32	? //fib[1]
		40	? //fib[2]
		?	? //fib[3]

Step 14

Step 15

Step 16

Step 17

Step 18

Step 19

FC缺点：当R2==51，指令JL不会执行Loop→PC操作；
不转移到Loop，而是执行PC+2→PC操作，执行顺序下一条指令（在地址24）

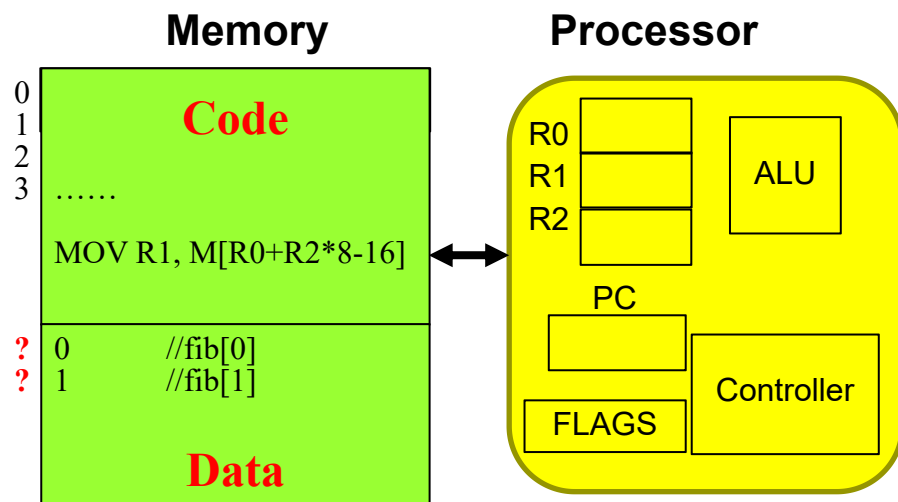


寄存器内容		存储器内容			
寄存器	值	地址	指令	注释	
FLAGS		0	MOV 0, R1	0→R1； 每条指令占2个地址	
PC	0	2	MOV R1, M[R0]	R1→M[R0]	
R0	24	4	MOV 1, R1	1→R1	
R1		6	MOV R1, M[R0+8]	R1→M[R0+8]	
R2		8	MOV 2, R2	2→R2	
R0: 基址寄存器 初始值=24 R1: 累加器 R2: 索引寄存器 地址= 基址+索引*8+偏移量 Address=base+index*8+offset fib[i-2]所在地址 =R0+R2*8 -16 fib[i-1]所在地址 =R0+R2*8 -8 fib[i]所在地址 =R0+R2*8 -0		10	Loop	MOV 0, R1	0→R1； 标签Loop=10
		12		ADD M[R0+R2*8-16], R1	R1+ M[R0+R2*8-16] → R1
		14		ADD M[R0+R2*8-8], R1	R1+ M[R0+R2*8-8] → R1
		16		MOV R1, M[R0+R2*8-0]	R1→ M[R0+R2*8-0]
		18		INC R2	R2+1→R2
		20		CMP 51, R2	如果R2<51, '<'→FLAGS
		22		JL Loop	如果FLAGS='<', Loop→PC
		24			fib[0]； 每个数据占8个地址
		32			fib[1]
		40			fib[2]
		48			fib[3]
					
		424			fib[50]

2. 改进型斐波那契计算机，计算F(3) Refined Fibonacci Computer (RFC)

- 人工编译成汇编程序
 - 13条指令
- 64位计算机
 - 64比特指令与数据
 - 104字节存放代码
 - 408字节存放数据，即数组fib
- 寄存器
 - 不变
- 指令集（共有7条指令）
 - MOV to Register
 - MOV to Memory
 - ADD 加法指令
 - INC Increment 增1指令
 - CMP Compare 比较指令
 - JL Jump if Less than 条件跳转
 - HALT 停机指令

```
fib[0] = 0      MOV 0, R1
fib[1] = 1      MOV R1, M[R0]           //R0=? initially
               MOV 1, R1
               MOV R1, M[R0+8]
for i := 2; i < 4; i++ {   MOV 2, R2           // i:=2
    fib[i] = fib[i-1] + fib[i-2]  MOV 0, R1           // label Loop
                                ADD M[R0+R2*8-16], R1
                                ADD M[R0+R2*8-8], R1
                                MOV R1, M[R0+R2*8-0]
                                INC R2           // i++
                                CMP 51, R2      // i < 51?
                                JL Loop          // Jump to Loop if Less than
                                HALT            // 停机
}
```



RFC初始状态

寄存器内容		存储器内容		
寄存器	值	地址	指令	注释
FLAGS		0	MOV 0, R1	0→R1; 每条指令占8个字节地址
PC	0	?	MOV R1, M[R0]	R1→M[R0]
R0	?	?	MOV 1, R1	1→R1
R1		?	MOV R1, M[R0+8]	R1→M[R0+8]
R2		?	MOV 2, R2	2→R2
R0: 基址寄存器 初始值=? R1: 累加器 R2: 索引寄存器 地址= 基址+索引*8+偏移量 Address=base+index*8+offset fib[i-2]所在地址 =R0+R2*8 -16 fib[i-1]所在地址 =R0+R2*8 -8 fib[i]所在地址 =R0+R2*8 -0		?	MOV 0, R1 // 标签为Loop	0→R1; 标签Loop=?
		?	ADD M[R0+R2*8-16], R1	R1+ M[R0+R2*8-16] → R1
		?	ADD M[R0+R2*8-8], R1	R1+ M[R0+R2*8-8] → R1
		?	MOV R1, M[R0+R2*8-0]	R1→ M[R0+R2*8-0]
		?	INC R2	R2+1→R2
		?	CMP 4, R2	如果R2<4, '<'→FLAGS
		?	JL Loop	如果FLAGS='<', Loop→PC
		?	HALT	停机
		?		fib[0] 每个数据占8个字节地址
		?		fib[1]
		?		fib[2]
		?		fib[3]

现场问题：RFC执行多少步停机？

- ？
- 假设是P步。
- 现场填空：初始状态和Step 1~P
- 确定后提交RFC

现场问题：RFC执行多少步停机？

- $P = 20$ 。
- 现场填空：初始状态和Step 1~20
- 确定后提交RFC

提交网址：https://course.things.ac.cn:10088/exp/basic_programming
选择“第五次提交”
截止时间：2025/3/30 23:30