

# 计算机体系结构lab4

19281030-张云鹏

## Tomasulo算法

输入指令程序, 配置指令耗时

第一步：  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

指令

L.D	F0	0	R1
ADD.D	F4	F0	F2
MULT.D	F0	F2	F4
DIV.D	F10	F0	F6
L.D	F0	0	R1
ADD.D	F4	F0	F2
DIV.D	F10	F0	F6
MULT.D	F0	F2	F4
NOF	Null	Null	Null
NOF	Null	Null	Null

功能部件的执行时间

Load

2

加/减

3

乘法

7

除法

25

执行

复位

## 指令执行周期跟踪

1. Cycle 1
- 取出第一条指令L.D F0, 0(R1)
  - Load1设为Busy
  - Load1名存入F0

Tomasulo算法模拟器

使用说明 | 关于我们

第一步：  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]+0]  
M2=M1+R[F2]  
M3=M1/R[F6]  
M4=R[F2]\*M2

功能部件的执行时间

Load

2

加/减

3

乘法

7

除法

25

执行

复位

第二步：用右边的按钮，  
控制指令的执行

前进

退1步

前进5个周期

后退5个周期

执行到底

退出

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1		
ADD.D F4, F0, F2			
MULT.D F0, F2, F4			
DIV.D F10, F0, F6			
L.D F0, 0(R1)			
ADD.D F4, F0, F2			
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	0	
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 1

转移至

go

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	No					
	Add2	No					
	Add3	No					
	Multi	No					
	Multi2	No					

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1															
值																

2. Cycle 2
- 取出第二条指令ADD.D F4, F0, F2
  - Qj存入Load1
  - Add1设为Busy
  - Add1名存入 F4
  - L.D指令执行

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步：** 设置指令和参数，然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]]+0  
M2=M1+R[F2]  
M3=M1/R[F6]  
M4=R[F2]\*M2

功能部件的执行时间

Load: 2, 加/减: 3  
乘法: 7, 除法: 25

执行 复位

**第二步：** 用右边的按钮，控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2	
ADD.D F4, F0, F2	2		
MULT.D F0, F2, F4			
DIV.D F10, F0, F6			
L.D F0, 0(R1)			
ADD.D F4, F0, F2			
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	Yes	ADD.D		R[F2]	Load1	
	Add2	No					
	Add3	No					
	Mult1	No					
	Mult2	No					

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add1													
值																

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	R[R1]+0	
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 2

转移至:

### 3. Cycle 3

- Load指令执行完毕
- 取出第三条指令 **MULT.D F0, F2, F4**
- Mult1.Busy=Yes
- F0.Qi=Mult1
- Mult1.Qk=Add1

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步：** 设置指令和参数，然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]]+0  
M2=M1+R[F2]  
M3=M1/R[F6]  
M4=R[F2]\*M2

功能部件的执行时间

Load: 2, 加/减: 3  
乘法: 7, 除法: 25

执行 复位

**第二步：** 用右边的按钮，控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2-3	
ADD.D F4, F0, F2	2		
MULT.D F0, F2, F4	3		
DIV.D F10, F0, F6			
L.D F0, 0(R1)			
ADD.D F4, F0, F2			
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	Yes	ADD.D		R[F2]	Load1	
	Add2	No					
	Add3	No					
	Mult1	Yes	MULT.D	R[F2]			Add1
	Mult2	No					

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi			Mult1	Add1												
值																

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	R[R1]+0	M[R[R1]+0]
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 3

转移至:

### 4. Cycle 4

- Load1 Write Result
- Load1.Busy = No
- Add1.Vj=M1
- Fetch 4th instruction
- Mult2.Busy = Yes

- $Mult2.Qj = Mult1$

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步:** 设置指令和参数, 然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]]+0  
M2=M1+R[F2]

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步:** 用右边的按钮, 控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD.D F4, F0, F2	2		
MULT.D F0, F2, F4	3		
DIV.D F10, F0, F6	4		
L.D F0, 0(R1)			
ADD.D F4, F0, F2			
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	Yes	ADD.D	M1	R[F2]		
	Add2	No					
	Add3	No					
	Mult1	Yes	MULT.D	R[F2]			Add1
	Mult2	Yes	DIV.D		R[F6]	Mult1	

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Mult1		Add1			Mult2										
值																

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes		
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 4  
转移至  GO

## 5. Cycle 5

- 2nd instruction start to execute
- fetch 5th instruction
- Load1.Busy = Yes
- $F0.Qi = Load1$

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步:** 设置指令和参数, 然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]]+0  
M2=M1+R[F2]

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步:** 用右边的按钮, 控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD.D F4, F0, F2	2	5	
MULT.D F0, F2, F4	3		
DIV.D F10, F0, F6	4		
L.D F0, 0(R1)	5		
ADD.D F4, F0, F2			
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
2	Add1	Yes	ADD.D	M1	R[F2]		
	Add2	No					
	Add3	No					
	Mult1	Yes	MULT.D	R[F2]			Add1
	Mult2	Yes	DIV.D		R[F6]	Mult1	

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add1			Mult2										
值																

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	8	
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 5  
转移至  GO

## 6. Cycle 6

- Load1 start to execute
- Fetch 6th instruction
- Add2.Busy = Yes

- Add2.Qj = Load1

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步:** 设置指令和参数, 然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]+0]  
M2=M1+R[F2]

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步:** 用右边的按钮, 控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD D F4, F0, F2	2	5	
MULT D F0, F2, F4	3		
DIV D F10, F0, F6	4		
L D F0, 0(R1)	5	6	
ADD D F4, F0, F2	6		
DIV D F10, F0, F6			
MULT D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
1	Add1	Yes	ADD D	M1	R[F2]		
	Add2	Yes	ADD D		R[F2]	Load1	
	Add3	No					
	Multi	Yes	MULT D	R[F2]			Add1
	Multi2	Yes	DIV D		R[F6]	Multi	

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	R[R1]+0	
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 6  
转移至  go

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Multi2										
值																

## 7. Cycle 7

- 2nd and 5th instruction complete

**Tomasulo算法模拟器** 使用说明 | 关于我们

**第一步:** 设置指令和参数, 然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]+0]  
M2=M1+R[F2]

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步:** 用右边的按钮, 控制指令的执行

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD D F4, F0, F2	2	5~7	
MULT D F0, F2, F4	3		
DIV D F10, F0, F6	4		
L D F0, 0(R1)	5	6~7	
ADD D F4, F0, F2	6		
DIV D F10, F0, F6			
MULT D F0, F2, F4			

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	Yes	ADD D	M1	R[F2]		
	Add2	Yes	ADD D		R[F2]	Load1	
	Add3	No					
	Multi	Yes	MULT D	R[F2]			Add1
	Multi2	Yes	DIV D		R[F6]	Multi	

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	Yes	R[R1]+0	M[R[R1]+0]
Load2	No		
Load3	No		

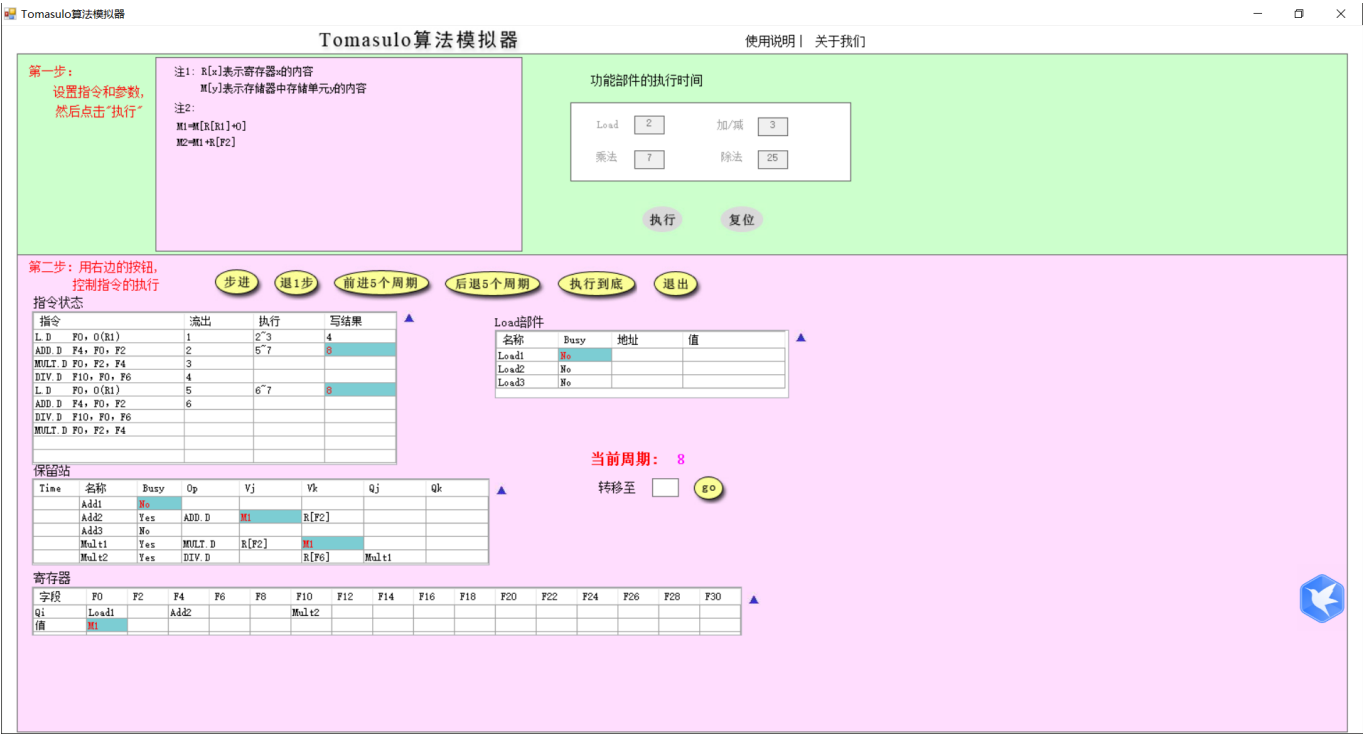
当前周期: 7  
转移至  go

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Multi2										
值																

## 8. Cycle 8

- 2nd and 5th instruction write result
- F0.Value = M1
- Add2.Vj = M1
- Multi.Vk = M1



- 9. Cycle 9
  - Mult2 and Add2 start to execute



- 10. Skip Cycle 10
- 11. Cycle 11
  - Add2 Complete

Tomasulo算法模拟器

使用说明 | 关于我们

第一步：  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]\*0]

功能部件的执行时间

Load2加/减3

乘法7除法25

执行复位

第二步：用右边的按钮，  
控制指令的执行

步进退1步前进5个周期后退5个周期执行到底退出

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD.D F4, F0, F2	2	5~7	8
MULT.D F0, F2, F4	3	9~	
DIV.D F10, F0, F6	4		
L.D F0, 0(R1)	5	6~7	8
ADD.D F4, F0, F2	6	9~11	
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	No		
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 11

转移至

GO

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	No					
	Add2	Yes	ADD.D	M1	R[F2]		
	Add3	No					
4	Multi	Yes	MULT.D	R[F2]	M1		
	Multi2	Yes	DIV.D		R[F6]	Multi	

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Multi2										
值	M1															

12. Cycle 12
- 6th write to F4
  - F4.Value = M2
  - Add2.Busy = No

Tomasulo算法模拟器

使用说明 | 关于我们

第一步：  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

注1: R[x]表示寄存器x的内容  
M[y]表示存储器中存储单元y的内容

注2:  
M1=M[R[R1]\*0]  
M2=M[R[F2]]

功能部件的执行时间

Load2加/减3

乘法7除法25

执行复位

第二步：用右边的按钮，  
控制指令的执行

步进退1步前进5个周期后退5个周期执行到底退出

指令状态

指令	流出	执行	写结果
L.D F0, 0(R1)	1	2~3	4
ADD.D F4, F0, F2	2	5~7	8
MULT.D F0, F2, F4	3	9~	
DIV.D F10, F0, F6	4		
L.D F0, 0(R1)	5	6~7	8
ADD.D F4, F0, F2	6	9~11	12
DIV.D F10, F0, F6			
MULT.D F0, F2, F4			

Load部件

名称	Busy	地址	值
Load1	No		
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 12

转移至

GO

保留站

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vk	Qj	Qk
	Add1	No					
	Add2	No					
	Add3	No					
3	Multi	Yes	MULT.D	R[F2]	M1		
	Multi2	Yes	DIV.D		R[F6]	Multi	

寄存器

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Multi2										
值	M1		M2													

13. Cycle 13 skip
14. Cycle 14 skip
15. Cycle 15 skip
16. Cycle 16

- 3rd instruction write to F10
- Fetch 7th instruction
- $F10.Qi = Mult1$
- $Mult2.Vj = M3$

Tomasulo算法模拟器

使用说明 | 关于我们

**第一步：**  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

注1:  $R[i]$ 表示寄存器*i*的内容  
 $M[i]$ 表示存储器中存储单元*i*的内容  
注2:  
 $M1 = M[R[R1] + 0]$   
 $M2 = M1 + R[P2]$

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步：**用右边的按钮，  
控制指令的执行

步进 退1步 前进5个周期 后退5个周期 执行到底 退出

**指令状态**

指令	发出	执行	写结果
L D F0, 0(R1)	1	2-3	4
ADD D F4, F0, F2	2	5-7	8
MULT D F0, F2, F4	3	9-15	16
DIV D F10, F0, F6	4		
L D F0, 0(R1)	5	6-7	8
ADD D F4, F0, F2	6	9-11	12
DIV D F10, F0, F6	16		
MULT D F0, F2, F4			

**Load部件**

名称	Busy	地址	值
Load1	No		
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 16  
转移至  go

**保留站**

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vs	Qj	Qs
	Add1	No					
	Add2	No					
	Add3	No					
	Mult1	Yes	DIV D	M1	R[P6]		
	Mult2	Yes	DIV D	M3	R[P6]		

**寄存器**

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Mult1										
值	M1		M2													

17. Cycle 17

- 4th and 7th instruction start to execute

Tomasulo算法模拟器

使用说明 | 关于我们

**第一步：**  
设置指令和参数，  
然后点击“执行”

注1:  $R[i]$ 表示寄存器*i*的内容  
 $M[i]$ 表示存储器中存储单元*i*的内容  
注2:  
 $M1 = M[R[R1] + 0]$   
 $M2 = M1 + R[P2]$

功能部件的执行时间

Load: 2 加/减: 3  
乘法: 7 除法: 25

执行 复位

**第二步：**用右边的按钮，  
控制指令的执行

步进 退1步 前进5个周期 后退5个周期 执行到底 退出

**指令状态**

指令	发出	执行	写结果
L D F0, 0(R1)	1	2-3	4
ADD D F4, F0, F2	2	5-7	8
MULT D F0, F2, F4	3	9-15	16
DIV D F10, F0, F6	4	17	
L D F0, 0(R1)	5	6-7	8
ADD D F4, F0, F2	6	9-11	12
DIV D F10, F0, F6	16	17	
MULT D F0, F2, F4			

**Load部件**

名称	Busy	地址	值
Load1	No		
Load2	No		
Load3	No		

当前周期: 17  
转移至  go

**保留站**

Time	名称	Busy	Op	Vj	Vs	Qj	Qs
	Add1	No					
	Add2	No					
	Add3	No					
14	Mult1	Yes	DIV D	M1	R[P6]		
14	Mult2	Yes	DIV D	M3	R[P6]		

**寄存器**

字段	F0	F2	F4	F6	F8	F10	F12	F14	F16	F18	F20	F22	F24	F26	F28	F30
Qi	Load1		Add2			Mult1										
值	M1		M2													

18. Cycle 18 ~ Cycle 41 skip

19. Cycle 42

- 4th and 7th instruction write results
- $F10.Value = M3$
- Fetch 8th instruction
- $F0.Qi = Mult1$

20. Cycle 43 ~ Cycle 49 skip

21. Cycle 50

- 8th write to F0
- F0.Value = M4



Tomasulo 原理分析

RAW(写后读):

1. LD F0, (0)R1
2. ADD.D F1, F0

Tomasulo算法会先将Load后面依赖F0的, 使用Load1. 相当于通过保留站的表映射, 缓存依赖关系, 等到数据准备好之后通过CDB broadcast, 所以后面的指令无需等待停顿, 从而提高了效率.

WAR(读后写)

1. ADD.D F2, F1
2. LD F1, (0)R1

Tomasulo重命名读的寄存器为Load1, 之前的Add1并不会受到影响.

WAW(写后写)

1. LD F1, (0)R1
2. LD F1, (0)R2 Tomasulo流出后即进行写预约, 后面的可以覆盖前面的, 所以保证最后结果是最后的输出