MIPS 模拟机

一、 问题描述

以程序模拟 MIPS 运行,功能包括:

汇编器:将汇编程序转换成机器码。能有较灵活的格式,可以处理格式指令、表达式、有出错信息。

汇编反汇编: MIPS 汇编指令与机器码的相互转换。

模拟器:根据机器码模拟执行可以运行简单 MIPS 程序。

- 1、模拟器运行界面设计:可以命令行或窗口界面。可以执行指令的汇编、反汇编,可以单步执行指令观察寄存器、内存的变化。(命令行版可参考 DEBUG)
- 2、指令伪指令的汇编反汇编:将 MIPS 指令转换成二进制机器码,能够处理标号、变量。
- 3、MMU 存储器管理单元:存储器存取模拟。大头小头,对齐不对齐, Cache, 虚拟存储。
- 4、格式指令表达式处理:对于汇编程序中的格式指令、表达式的处理。参考网页格式指令。

个人版汇编器应实现:

- •>指令: R、LW、SW、BEQ、J五条;
- •>命令:
- · →R-看寄存器
- · →D-数据方式看内存
- · →U-指令方式看内存
- · →A-写汇编指令到内存
- · →T-单步执行内存中的指令

二、实现原理

2.1 总体设计

在实际的计算机设计中,内存中的数据和指令是分开存放的,进程通过不同的时间段来区分指令和数据,即在取指令阶段取出的为指令,在执行指令阶段取出的即为数据。同时,进程对指令区和数据区的访问权限不同,对指令区为只读,而对数据区为读写,以防止指令被非法改写。

因此,为方便起见,本程序使用一个数组 Memory 来表示内存,其大小为 16384(B)(即 16KB),它的前半部分(0-8192B)用来存放数据,后半部分(8192-16384B)用来存放指令。同时,使用变量 PC 来模拟计算机中的程序指针,其初始值为 8192,即第一条指令的位置。

本程序使用大头(Big-endian)方式来存放数据和指令,即将高位字节存放在低地址。例如,0x12345678 在内存中按地址递增方向的存放顺序为:12,34,56,78。另外,所有数据存放的起始地址都为4的倍数(即4个地址位存

放一个 32 位机器码)。例如,0x12345678 按照地址为 1296,1297,1298,1299 的空间进行存放, 而不是 1297,1298,1299,1300。这样一来,不同的数据和指令在内存中存放的实际地址应依次相差 4,即 0,4,8,...,16380。同理,在执行 lw,sw 等与地址有关的 MIPS 指令时,基址寄存器中存放的地址必须为 4 的倍数。

这样设计虽与实际计算机的运行存在一些差别,但原理类似,且实现较为方便, 能够达到模拟的目的。

程序目前只支持 add, sub, lw, sw与j这五条指令,后续会进行完善。

2.2 汇编反汇编

2.2.1 汇编

使用指针数组 sector 保存输入的汇编指令,如输入"add \$s0,\$s1,\$s2",则 sector[0] = "add", sector[1] = "\$s0", sector[2] = "\$s1", sector[3] = "\$s2"。然后使用 getRegName 函数得到寄存器的序数,最后根据每种指令类型的格式计算得出十六进制机器码。

1. R 类型指令 (实现 add, sub):

1	0	9		8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
		00	00	000					rs					rt					rd				5	ham	t				Fun	c:6		
7	6	5		4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0

其中 Func(add) = 100000, Func(sub) = 100010。

2. I 类型指令 (实现 lw, sw, beq, bne):

	1	0	9	18	8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
			0	P:6	6			No.	3	rs:E	5	373		-	rt:		A.	318						imn	edi	ate	:16						
1	7	6	5	4	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0

其中 op(lw) = 100011, op(sw) = 101011, op(beq) = 000100, op(bne) = 000101。

3. J 类型指令(实现 j, jal):

1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
		000	001x			170													et:2												100
7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0

```
result = (op << 26) + (atol(sector[1]) & 0x3FFFFFF);
其中 op(j) = 000010, op(jal) = 000011。
```

2.2.2 反汇编

反汇编是汇编的逆过程,只需通过对机器码进行右移位分别得到各部分的值,然后由此查找寄存器数组得到寄存器名称输出即可。

```
    add / sub
        rs = (code >> 21) & 31;
        rt = (code >> 16) & 31;
        rd = (code >> 11) & 31;
        rt = (code >> 11) & 31;
        rt = (code >> 21) & 31;
        rt = (code >> 16) & 31;
        im = (short)(code & 0xFFFF);

    beq / bne
        rs = (code >> 21) & 31;
        rt = (code >> 21) & 31;
        rt = (short)(code & 0xFFFF);

    j / jal
        tar = (short)(code & 0x3FFFFFFF);
```

2.3 R-看寄存器

本程序使用 Register 数组来保存各个寄存器中的值,并通过 checkRegister()函数来进行查看。寄存器中的值既可能是数据,也可能是地址,因此考虑使用十六进制输出较为符合实际。具体显示效果如下:

register	data
\$zero	0X00000000
\$at	0X00000000
\$a0	0X00000000
\$a1	0X00000000
\$a2	0X00000000
\$a3	0X00000000
\$v0	0X00000000
\$v1	0X00000000
\$t0	0X00000008
\$t1	0X00000009
\$t2	0X0000000A
\$t3	0Х0000000В
\$t4	0X000000C
\$+5	UXUUUUUUUU

2.4 D-数据方式看内存

数据方式看内存指的是以 32 位机器码的形式查看内存中的数据或指令。本程序通过 checkMemoryData()函数实现这一功能。

由于查看整个内存的数据显示较为冗长,不够直观,因此程序首先要求用户输入查看的起始和终止地址(必须为4的倍数,否则程序分别按离它们最近的4的倍数来显示。具体原因见2.1)。然后,程序按照大头方式,依次取出4个子地址中的数据部分,经过计算得到实际的机器码,予以显示。计算方法为(i为首地址):

result = (Memory[i].content << 24) + (Memory[i + 1].content << 16) + (Memory[i + 2].content << 8) + Memory[i + 3].content 具体显示效果如下:

Choose the range Begin address: 6 End address: 640	6400	(multiple of 4 from	0-8192) you want to show.
address	content	type	
0X00001900	000000000	data	I

2.5 U-指令方式看内存

指令方式看内存指的是以实际指令的形式(如 add \$s1,\$s2,\$s3)查看内存中的指令,若为数据则依然显示数据。本程序通过 checkMemoryInst()函数实现这一功能。

该功能的实现原理与数据方式看内存基本一样,起始地址与终止地址的输入要求也类似,因此此处不再赘述。不同之处在于,程序计算得到机器码后,若为数据则直接显示;若为指令则先根据其 op 与 func 的值来判断指令类型,再行转换。具体显示效果如下:

2.6 A-写汇编指令到内存

程序通过 insertInst()函数实现将汇编指令写入内存的功能。 首先根据用户的选择来确定要输入指令的类型,然后调用相应的汇编转换函数 来获得机器码,最后按顺序写入内存,并遵循大头原则。具体显示效果如下:

```
Choose the type of instruction your want to insert.

1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
1
Input the instruction.
add $s1, $s2, $s3
Inserting successful!
```

2.7 T-单步执行内存中的指令

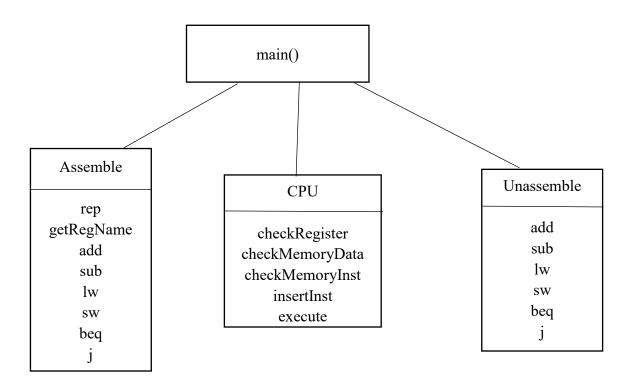
程序通过 execute()函数实现单步执行内存中指令的功能。

首先根据 PC 的值访问内存,即 Memory 数组,判断当前位置是否存有指令,若有,则取出机器码,根据其 op 与 func 的值来确定指令的类型,最后执行这条指令,并改变相应寄存器或内存中的值(即更改 Register 数组与 Memory 数组)。若当前位置没有指令,则不执行,显示出错。具体显示效果如下:

```
Please input the command.
T
Execute: add $s1, $s2, $s3
```

三、程序框架

本程序使用 C++语言编写,共有三个类:用于将汇编指令转换成机器码的 Assemble 类,用于将机器码转换回汇编指令的 Unassemble 类,以及用于执行与内存有关操作的 CPU 类。结构图如下:



四、 运行环境

1. 操作系统: Windows

2. 编译环境: Microsoft Visual Studio 2017

五、 使用方法

1. 运行程序,进入主界面。

operation	function
R	check registers
D	check memory (data)
Ū	check memory (instruction)
Α	insert instruction
T	run by step
С	assemble
I	un-assemble
Q	quit
lease input tl	ne command.

- 2. 输入指令(需大写)来选择相应的操作。
- 3. 输入 D 和 U 时,后续还需输入起始地址与终止地址(4 的倍数)。

Choose the range of memory address (multiple of 4 from 0-8192) you want to show. Begin address: 4
End address: 12

4. 输入 A、C 和 I 时,后续还需输入指令类型。

```
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
1
Input the instruction.
```

- 5. 输入 T 进行单步执行内存中的指令。
- 6. 输入 Q 退出。

六、 测试结果

为方便调试,程序初始化时将寄存器号为 8-15 的寄存器值置为 Register[i] = i,这里面存放的是数据;将寄存器号为 16-23 的寄存器值置为 Register[i] = i * 4,这里面存放的是地址;其他寄存器值都置为 0。以后涉及到数据操作的寄存器只使用\$t0-\$t7,涉及到地址操作的寄存器只使用\$s0,\$s7。将内存 Memory 中的所有值初始化为 0。

6.1 R-看寄存器

Please inpu R	it the command.
+ register	+data
\$zero	0X00000000
+ \$at	0X00000000
\$a0	0x00000000
\$a1	0X00000000
\$a2	0x00000000
\$a3	0x00000000
\$v0	0x00000000
\$v1	0x00000000
\$t0	0x00000008
\$t1	0x00000009
\$t2	0X000000A
\$t3	0х0000000В
\$t4	0X000000C
\$t5	0X000000D
\$t6	0X0000000E
\$t7	0X000000F
\$s0	0X0000040

6.2 A-写汇编指令到内存

将以下指令依次写入内存:

```
Please input the command.
Choose the type of instruction your want to insert.

    add

2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
Input the instruction.
add $t3, $t1, $t2
Inserting successful!
Please input the command.
Choose the type of instruction your want to insert.

 add

2. sub
3. 1w
4. sw
5. beq
6. j
Input the instruction.
sw $t3, 100($s1)
Inserting successful!
```

其他同理, 故不再截图。

6.3 T-单步执行内存中的指令

以下依次执行上一步写入的指令。

6.3.1 add/sub

```
Please input the command.
T
Execute: add $t3, $t1, $t2
```

观察此时的寄存器,发现\$t3的值已发生变为\$t1与\$t2的和:

\$t1	0X00000009
\$t2	0X0000000A
\$t3	0X00000013

6.3.2 lw/sw

```
Please input the command.
T
Execute: sw $t3, 100($s1)
```

观察此时的内存,发现地址为 468 的空间已存储了\$t3 的值:

Choose the range of memory address (multiple of 4 from 0-8192) you want to show. Begin address: 468 End address: 476 address content type 0X000001D4 0X00000013 data 0X000001D8 0X00000000 data

Please input the command.

Execute: lw \$t4, 100(\$s1)

观察此时的寄存器,发现\$t4的值已变为 Memory[468]中的值:

\$t3	0X00000013
\$t4	0X00000013

6.3.3 j

Please input the command.

Execute: j 2052

由于执行该指令后,PC 变为 2052*4=8208,该地址正好是 beq 指令所在的地址, 故再单步执行一次,之前输入的 beg 指令得到执行:

Please input the command.

\$v0, \$zero, 300 Execute: beq

6.3.4 beq

由于\$v0 与\$zero 中的值都为 0,两者相等,PC 变为原 PC 加 4 后再加 1200, 即 9412, 此地址没有存放任何指令:

Please input the command. There is no instruction at PC = 9412.

6.4 D-数据方式看内存

以机器码形式查看之前输入的5条指令在内存中的情况:

Please input the command. Choose the range of memory address (multiple of 4 from 0-8192) you want to show. Begin address: 8192 End address: 8224 address content type 0X00002000 0X012A5820 instruction 0X00002004 0XAE2B0064 instruction 0X00002008 0X8E2C0064 instruction 0X0000200C 0X08000804 instruction 0X00002010 0X1006012C instruction 0X00002014 0X00000000 instruction 0X00002018 0X00000000 instruction 0X0000201C 0X00000000 instruction

6.5 U-指令方式看内存

以实际指令形式查看之前输入的5条指令在内存中的情况:

Please input the command. Choose the range of memory address (multiple of 4 from 8192-16384) you want to show. Begin address: 8192 End address: 8224 address content type 0X00002000 add \$t3, \$t1, \$t2 instruction 0X00002004 \$t3, 100(\$s1) instruction 0X00002008 \$t4, 100(\$s1) 1 winstruction 0X0000200C 2052 instruction 0X00002010 \$v0, \$zero, 300 beq instruction 0X00002014 instruction 0X00002018 nu11 instruction 0X0000201C instruction

6.6 C-汇编

6.6.1 add/sub

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
1
Input the instruction.
add $$1, $$2, $$3
The machine code is: 0X02538820
```

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
2
Input the instruction.
sub $t0, $t1, $t2
The machine code is: 0X012A4022
```

6.6.2 lw/sw

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
3
Input the instruction.
lw $t0, 125($s1)
The machine code is: 0X8E28007D
```

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
4
Input the instruction.
sw $s1, 23($t0)
The machine code is: 0XAD110017
```

6.6.3 beq

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
5
Input the instruction.
beq $t0, $t1, 100
The machine code is: 0X11280064
```

6.6.4 j

```
Please input the command.
C
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
6
Input the instruction.
j 123
The machine code is: 0X0800007B
```

6.7 I-反汇编

6.7.1 add/sub

```
Please input the command.

I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
1
Input the machine code.
0X02538820
The instruction is: add $s1, $s2, $s3
```

```
Please input the command.
I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
2
Input the machine code.
0X012A4022
The instruction is: sub $t0, $t1, $t2
```

6.7.2 lw/sw

```
Please input the command.

I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
3
Input the machine code.
0X8E28007D
The instruction is: lw $t0, 125($s1)
```

```
Please input the command.
I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
4
Input the machine code.
0XAD110017
The instruction is: sw $s1, 23($t0)
```

6.7.3 beq

```
Please input the command.
I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
5
Input the machine code.
0X11280064
The instruction is: beq $t0, $t1, 100
```

6.7.4 j

```
Please input the command.

I
1. add
2. sub
3. lw
4. sw
5. beq
6. j
6
Input the machine code.
0X0800007B
The instruction is: j 123
```