# 数字逻辑与处理器基础 MIPS汇编编程实验

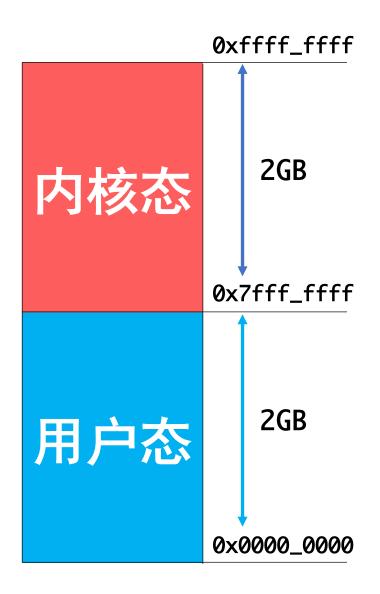
实验指导书 2022年 春季学期 陈佳煜 黄成宇

#### 目录

- 汇编程序设计基础
  - MIPS内存分配
  - 汇编的语法
  - 变量
  - 分支
  - 数组
- MARS环境安装与基础使用方法
- 实验内容一:基础练习
  - 系统调用
  - 循环分支
  - 数组指针
  - 函数调用
- 参考资料

# 32位MIPS的内存分配

- 内存空间分配
  - 32位的地址决定了能管理的内存最大为232=4GB的大小。
  - 一般我们将低2GB规定为用户 态空间,即一般的应用程序可 以控制的空间。
  - 高2GB的空间属于内核态空间, 这部分空间是由操作系统控制 的,用户态程序不能控制。



# 32位MIPS的内存分配

• 应用程序中常见的数据

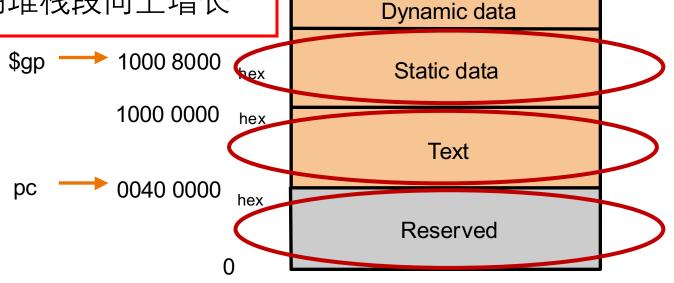
```
程序运行时这些数
int global;
                  据都被放在内存空
                  间的什么地方呢?
int main()
   int local;
   char array0[10];
   int * array1;
   array1=(int *) malloc(10*sizeof(int));
   free(array1);
```

#### MIPS 程序和数据的 存储器空间使用约定

 $0x7fff_ffff$   $$sp \longrightarrow 0x7fff_effc$ 

- 从顶端开始,对栈指针初始化为 7fffeffc,并向下向数据段增长;
- 在底端,程序代码(文本)开始于 00400000;
- 静态数据开始于10000000;
- 紧接着是由C中malloc进行存储器分配的动态数据,朝堆栈段向上增长

全局指针被设定为易于访问数据的地址, 以便使用相对于\$gp 的±16位偏移量 10000000<sub>hex</sub>-1000ffff<sub>hex</sub>



Stack

- 注释行以"#"开始;
- 标识符由字母、下划线(\_)、点(.)构成,但不能以数字 开头,指令操作码是一些保留字,不能用作标识符;
- 标识符放在行首,后跟冒号(:),例如

```
.data # 将子数据项, 存放到数据段中
```

Item: .word 1,2 # 将2个32位数值送入地址连续的内存字中

.text # 将子串,即指令或字送入用户文件段

.global main #必须为全局变量

Main: lw \$t0, item

#### MIPS汇编语言语句格式

• 指令与伪指令语句

```
[Label:] <op> Arg1, [Arg2], [Arg3] [#comment]
```

例如 AddFunc: add \$a1 \$a2 \$a3 # a1=a2+a3

· 汇编命令(directive)语句

```
[Label:] .Directive [arg1], [arg2], ... [#comment]
```

例如 .word 0xa3

#### 汇编命令

- 汇编器用来定义数据段、代码段以及为数据分配存储空间

```
.data [address] # 定义数据段,[address]为可选的地址
.text [address] # 定义正文段(即代码段),[address]为可选的地址
              # 以 2<sup>n</sup>字节边界对齐数据,只能用于数据段
.align n
.ascii <string>
             # 在内存中存放字符串
             # 在内存中存放NULL结束的字符串
.asciiz <string>
.word w1, w2, . . . , wn # 在内存中存放n个字
.half h1, h2, . . . , hn # 在内存中存放n个半字
.byte b1, b2, . . . , bn # 在内存中存放n个字节
```

- 汇编语言源文件:.s
  - "." MIPS汇编命令标识符
  - "label:"
    - label被赋值为当前位置的地址
    - fact =  $0 \times 00400100$
  - 编译时就确定了
    - 汇编程序在地址0x00400000开始

该程序功能是求阶乘,结果是f=n!通过跳转到fact子程序,通过一个循环将n到1都乘在\$s0上来求n!。

注意!n,f超出了16位的偏移,而sw和lw是l型指令,所以这样的指令是写不出来的,该程序实际无法运行。

```
move $s5, $31
0x00400020
0x00400024
                 jal fact
0x00400028
                 sw $s0,f($0)
              text 0x00400100
             fact: addiu $s0,$0,1
0x00400100
0x00400104
                      $s1, n($0)
                 lw
0x00400108
              loop: mul $$0,$$1,$$0
0x0040010C
                 addi $$1,$$1,-1
                 bnez $s1,loop
0x00400110
0x00400114
                    $31
              .data 0x10000200
0x10000200
                 .word 4
                 .word 0
0x10000204
```

- 指令与伪指令
  - 有一些MIPS指令是和机器码——对应,可以直接翻译成机器码。
    - add \$a,\$b,\$c lw \$t1 4(\$s1)
  - 还有一些没有对应的机器码,不能直接翻译成机器码,需要先翻译成真的指令。
    - li \$s1 0x7f <===> addi \$s1 \$zero 0x7f
  - 编写程序时使用伪指令有利于提高效率并增加可读性。

# MIPS汇编器:变量

- 变量存储在主存储器内(而不是寄存器内)
  - 因为我们通常有很多的变量要存, 不止32个
- 为了实现功能, 用Iw 语句将变量加载到寄存器中, 对寄存器进行操作, 然后再把结果sw回去
- ·对于比较长的操作(e.g., loops):
  - 让变量在寄存器中保留时间越长越好
  - lw and sw 只在一块代码开始和结束时使用
  - 节省指令
  - 而且事实上Iw and sw 比寄存器操作要慢得多得多!
- 由于一条指令只能采用两个输入,所以必须采用临时寄存器 计算复杂的问题e.g., (x+y)+(x-y)

## MIPS汇编器:变量

```
.data 0x10000000
       .word 4,0
                               在程序起始处保存ra是一种习惯,目
       text
                               的是避免在程序中有jal指令修改了ra,
      addu $s3,$ra,$0.
main:
                               我们跳不回去了, 本程序中没有用可
            $s6,$0,0x1000
                               删除以节省寄存器和指令数。
            $$6,$$6,16
      addiu $s5,$s6,4
                                  lui $s6, 0x1000
      addiu $s0,$0,1
fact:
                        #s1 get 4
            $s1,0($s6)
      lw
            $s0,$s1,$s0
      mul
loop:
            $s1,$s1,-1
      addi
            $s1,loop
      bnez
                        #s0 hold result
            $s0,0($s5)
      SW
                        #return result in s0
            $ra
```

- 在符号汇编语句中,分支语句的目标位置是用绝对地址方式写的
  - e.g., **beq \$0,\$0,fact** means  $PC \leftarrow 0x00400100$
- 不过在翻译器实现中,要用相 对于PC的地址来定义
  - e.g., **beq** \$0,\$0,0x?? means PC  $\leftarrow 0x00400100$ ?

```
.text
                addu $s3,$ra,$0
         main:
                ori
                     $s6,$0,0x1000
                      $s6,$s6,16
                addiu $s4,$s6,0x0200
                addiu $s5,$s6,0x0204
                beq $0,$0, fact
                     $s0,0($s5)
         result: sw
                addu $ra,$s3,$0
                jr
                      $ra
                .text 0x00400100
                     $ra,0($s7)
         fact:
                SW
                addiu $s0,$0,1
                     $s1,0($s4)
                                  #$s0=n!
                lw
                mul $s0,$s1,$s0
         loop:
                addi $s1,$s1,-1
需要计算出偏移量
                bnez $s1,loop
                                 \#f=n!
                      result
               .data 0x10000200
               .word 4
         n:
```

f:

.word 0

- 偏移量= 从下一条指令对应的PC开始到标号位置还有多少条指令
  - e.g., beq \$0,\$0,fact如果位于地址0x00400000 的话, word displacement=(target (<PC>+4)) / 4

=(0x00400100-0x00400004)/4

=0xfc/4=0x3f

- 偏移量为0则表示执行下一条指令不产生任何跳转
- 为什么在代码中用相对的偏移量?
  - relocatable (可重新定位的),分支语句可以在每次被加载到内存不同位置的情况下正常工作

- 分支
  - 如果和 0比较, 则直接使用blez, bgez, bltz, bgtz, bnez (指令)
  - 更复杂的比较, 采用比较指令(如slt), 然后再用与0比较
- Example: test2

```
if (x >= 0)
    y = x;
else
    y = -x;
```

jr

\$ra

```
.data 0x10000000
功能: 求绝对值
                   .word -6,0
                                        \#x:-6, y:0
                   .text
             main:
                        $s6,$0,0x1000
                                        #计算内存中数据存放地址
                   ori
                        $$6,$$6,16
                   sll
                                        #$s6=x的地址
                   addiu $s5,$s6,4
                                        #$s5=y的地址
                   lw $s0,0($s6)
                                        #s0 = -6
                   slt
                        $s2,$0,$s0
                                        \#0<x, \$s2=1
                   beqz $s2,else
                                        #$s2=0, 跳到else
                   move $s1,$s0
                                        #$s2=1, 跳到done
                   j done
                        $$1,$0,$$0
             else: sub
                        $s1,0($s5)
             done: sw
```

#### MIPS汇编器:数组

- •用.word来给数组开辟空间
  - 在编译时静态地开辟n\*4 bytes, (n个32-bit 字)
- 使用Iw和sw访问数组

```
lw temp, 0($A) temp = A[0]; sw temp, 8($B) temp;
```

- 将常数0,8作为地址偏移量
- 将寄存器\$A和\$B作为数组中的开始地址(A[], B[])

注意这里\$A,\$B存的是地址,\$temp存的是具体的值

#### MIPS汇编器:数组

```
.data 0x10000000
       .word 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17 每个数4Bytes, 1 word
       .text
       addu $s7,$ra,$0
main:
       ori
            $s5,$0,0x1000
       sll
             $s5,$s5,16
                          #$s5=A[]=0x10000000,
       addiu $s6,$s5,0x400
                          #$s6=B[]=0x10000400
                          \#Size(A)=Size(B)=0x11
       addiu $s0,$0,0x11
                          # 计数
       subu $s0,$s0,1
loop:
       addiu $$1,$0,4
       mul $s2,$s1,$s0
                          # 换算地址
       addu $s3,$s2,$s5
                          #计算A[]偏移量,送到$s3
             $s4,0($s3)
                          #读出A∏中的值
       lw
       addu $s3,$s2,$s6
                          #计算B[]偏移量,送到$s3
                          #写到B[]中去
             $s4,0($s3)
       SW
       bnez $s0,loop
       addu $ra,$0,$s7
                           #返回调用程序
       jr $ra
```

功能:将数组A的值依次拷贝到数组B中

## MIPS汇编器:数组

使用移位操作代替mul和div:因为 mul 和 div 一般都比sll和srl慢

- sllv by k 等价于 mul by 2<sup>k</sup> 只对无符号数成立,
   srlv by k 等价于 div by 2<sup>k</sup> 且没有超出数据表示范围
- 对于有符号数用 sra
  - 高位用符号位填充(在2的补码表示情况下)

```
• e.g.,
 R1 = -6 = 0b11...11010
 SRL \$R1,\$R1,1 \rightarrow 0b01...11101 \times
 SRA $R1,$R1,1 \rightarrow 0b11...11101=-3 \checkmark
```

#### 目录

- 汇编程序设计基础
  - MIPS内存分配
  - 汇编的语法
  - 变量
  - 分支
  - 数组
  - 过程调用

### 安装JRE

- •运行JAVA程序包需要运行环境: Java Runtime Environment (JRE)
- Windows系统运行 JavaSetup8u241.exe按提示进行安装。
- 如果安装中又遇到问题,或者其他操作系统可以访问JAVA官网: https://www.java.com/zh CN/,下载完成后按提示进行安装。

#### 报告问题

访问包含 Java 应用程序的 页时为什么始终重定向到此

»了解详细信息

⚠ Oracle Java 许可重要更新

从 2019 年 4 月 16 起的发行版更改了 Oracle Java 许可。

新的适用于 Oracle Java SE 的 Oracle 技术网许可协议 与以前的 Oracle Java 许可有很大差 异。 新许可允许某些免费使用(例如个人使用和开发使用),而根据以前的 Oracle Java 许可获 得授权的其他使用可能会不再支持。 请在下载和使用此产品之前认真阅读条款。 可在此处查看常 见问题解答。

可以通过低成本的 Java SE 订阅 获得商业许可和技术支持。

Oracle 还在 jdk.java.net 的开源 GPL 许可下提供了最新的 OpenJDK 发行版。

免费 Java 下载

### 运行MARS

- •如果JRE正确安装,双击Mars4\_5.jar即可打开MARS仿真器。
- 如果打不开,先检查JRE是否安装正确,可以考虑重新安装。
- 如果是软件包的问题可以进入MARS官网下载。 https://courses.missouristate.edu/KenVollmar/mars/download.htm
- •接下来将用example\_0.asm作为例子演示MARS的用法。

## 负责助教联系方式

• 陈佳煜: jiayu-ch19@mails.tsinghua.edu.cn

• 黄成宇: <u>huang-cy20@mails.tsinghua.edu.cn</u>

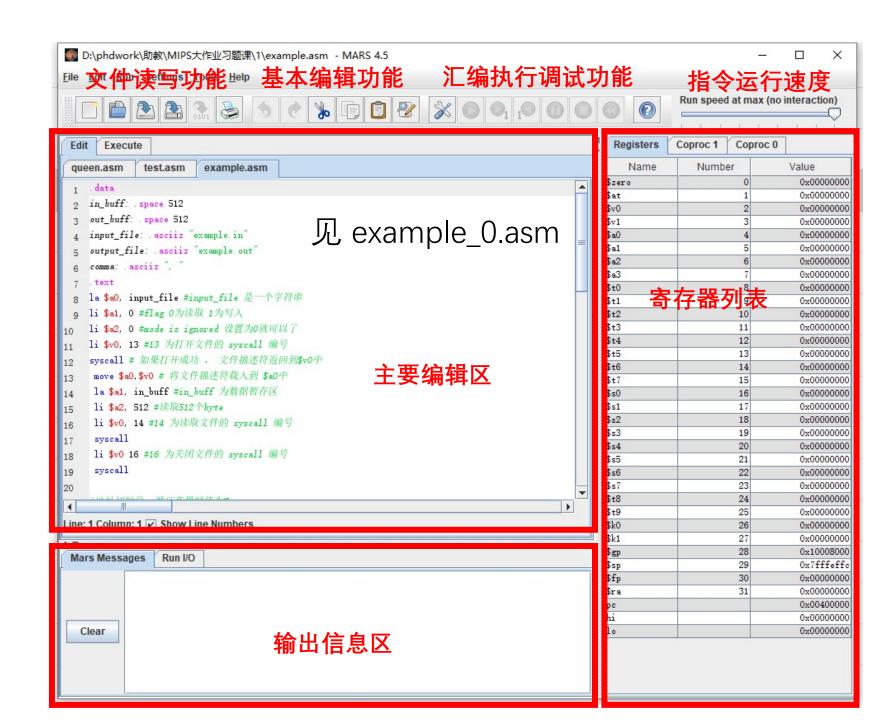
#### 运行MARS

运行MARS后的主要 界面如图所示。

主要编辑区用于编写汇编指令。

输出信息区可以查看 程序运行过程中的输 出和系统报错等。

寄存器列表实时显示 当前运行状态下各个 寄存器存储的值。

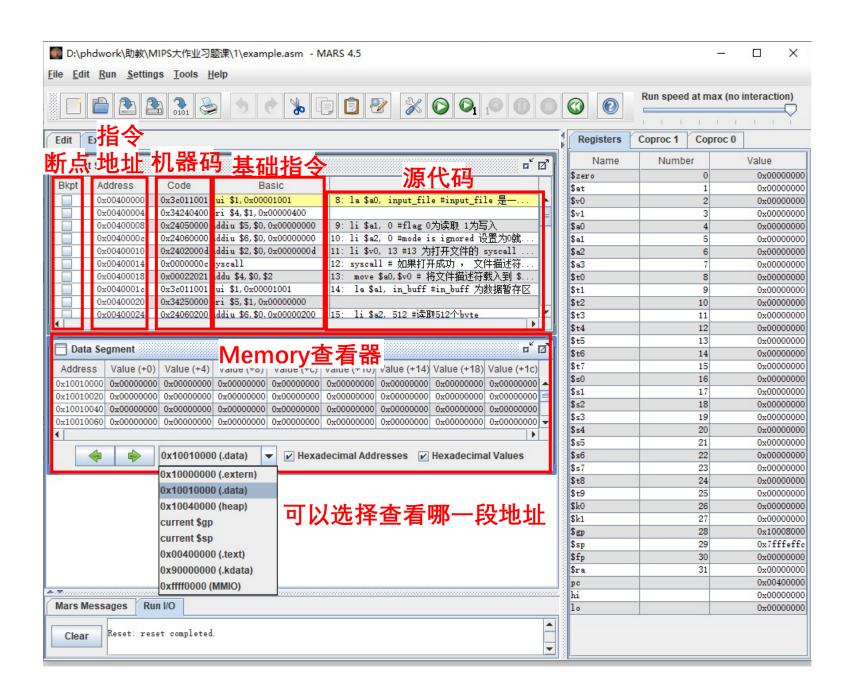


#### 汇编运行

首先打开汇编文件 example\_0.asm

点击汇编按钮即可切换 到执行页面,源代码汇 编成基础指令和机器码, PC置为0x00400000, 并等待执行。

执行页面内可以看到汇编后的基础指令和对应的机器码,每条指令的指令地址。



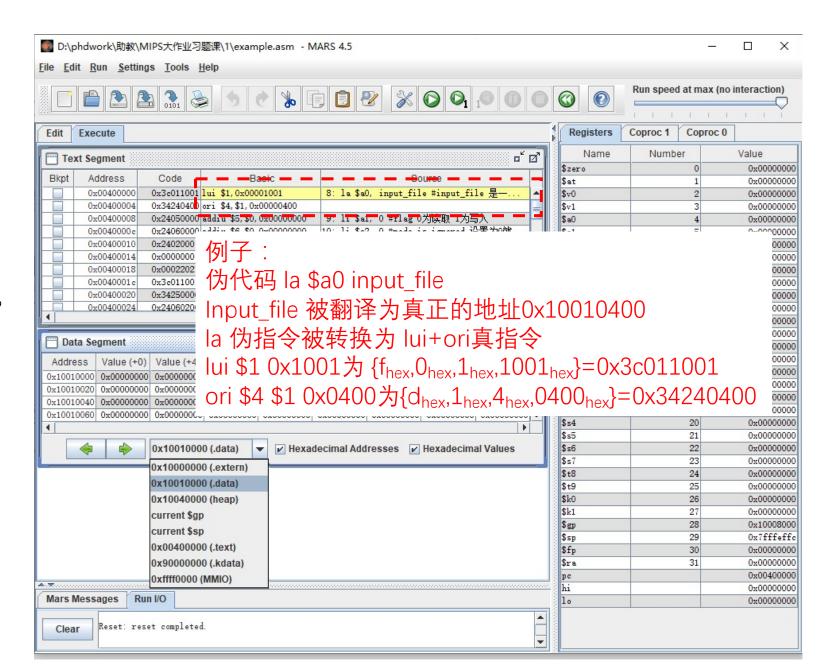
### 汇编运行

源代码:用户编写的汇编代码,包括标记,伪代码等。

基础指令:汇编后的指令, 伪代码被转换, 标记被翻译。

地址&机器码:与基础指令 一一对应,32bit一条指令, 地址依次加四。

断点:调试用,当执行到这一句时暂停。



#### 汇编 执行 单步执行 单步后退 暂停 停止 重置

### 汇编运行

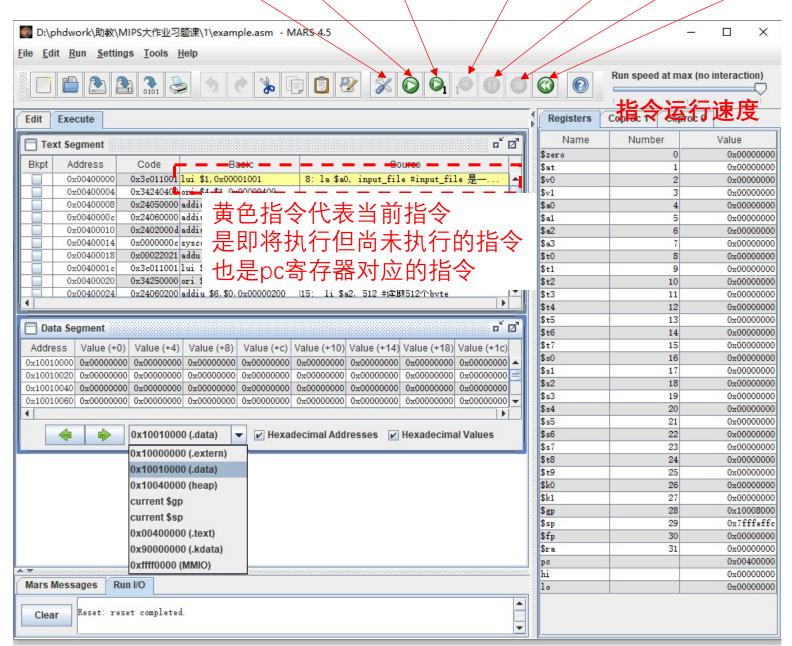
执行:从第一条指令开始连续执行直到结束。

单步执行:执行当前指令并跳转到下一条。

单步后退:后退到最后一条指令 执行前的状态(包括寄存器和 memory)

暂停&停止:在连续执行的时候可以停下来,一般配合较慢的指令运行速度,不用于调试。调试最好使用断点功能。

重置:重置所有寄存器和memory。



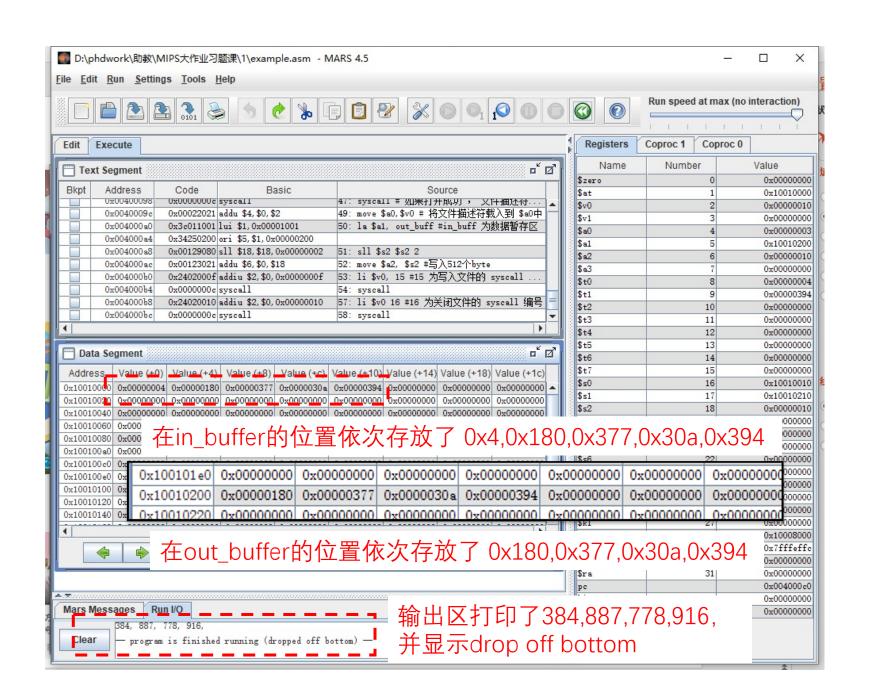
### 汇编运行

点击执行按钮后, 所有指令执行完毕。

可以看到各个寄存器内的值发生了变化。

Memory中in\_buffer, out\_buffer地址对应的数据 发生变化。

输出区正确打印了对应的数据并提示,程序执行完地址最大的指令并且没有后续指令了(drop off bottom)

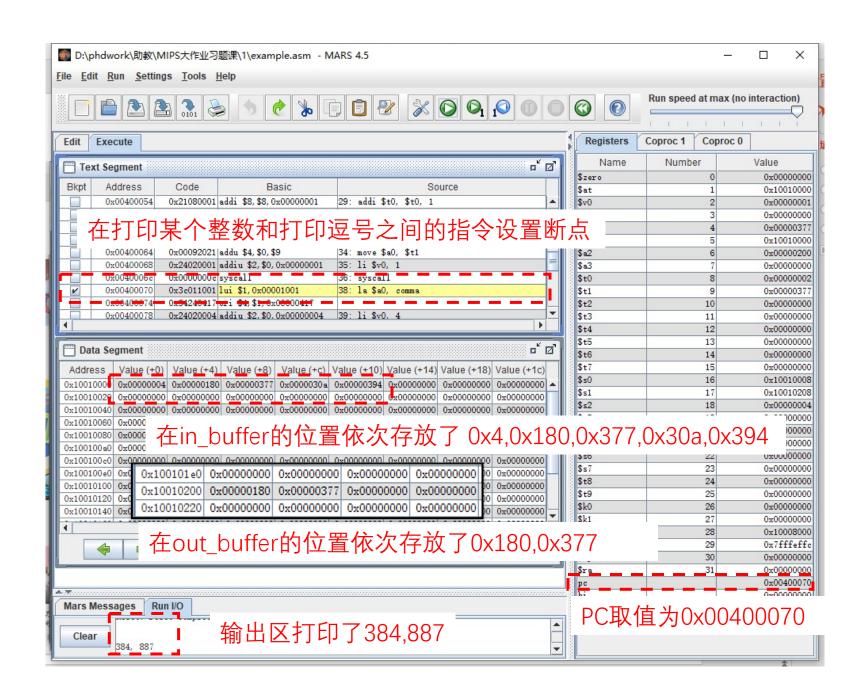


### 汇编运行

#### 38 la \$a0, comma

在38行的指令处设置断点。并点击运行按钮两次,程序停在该位置。

可以看到程序向 out\_buffer中写入两个数, 也向输出区打了两个数, 各个寄存器也停留在对 应状态。



#### example\_0.asm 内包含一个从文件读取数据并写入另一个文件的例子

数据声明,此部分数据存在0×10010000

```
.data
in_buff: .space 512
out_buff: .space 512
input_file: .asciiz "example.in"
output_file: .asciiz "example.out"
comma: .asciiz ", "
```

```
. text
la $a0, input_file #input_file 是一个字符目
li $a1, 0 #flag 0为读取 1为写入
li $a2, 0 #mode is ignored 设置为0就可以了
li $v0, 13 #13 为打开文件的 syscall 編号
syscall # 如果打开成功 , 文件描述符返回到:
move $a0, $v0 # 将文件描述符载入到 $a0中
la $al, in buff #in buff 为数据暂存区
li $a2, 512 #读取512个byte
li $v0, 14 #14 为读取文件的 syscall 編号
syscall
li $v0 16 #16 为关闭文件的 syscall 编号
syscall
```

打开读取文件,并将数据写入in\_buff

```
₩ 初始化变量
la $s0, in_buff
la $s1, out_buff
lw $s2, 0($s0)
li $t0, 0
 循环体
for: addi $50, $50, 4
addi $t0, $t0, 1
lw $t1, 0($s0)
sw $t1, 0($s1)
addi $s1, $s1, 4
#打印整数
move $a0, $t1
li $v0, 1
syscall
#打印逗号
la $a0, comma
li $v0, 4
           跳转条件
syscall
bne $t0 $s2 for
```

#### 注意读取文件需要和Mars.jar在同一目录下这个例程才能正常读取

打开文件并将out\_buff的数据写入

```
la $a0, output_file #output_file 是一个年
 li $a1, 1 #flag 0为读取 1为写入
 li $a2, 0 #mode is ignored 设置为0就可以
li $v0, 13 #13 为打开文件的 syscall 编号
  syscall # 如果打开成功 , 文件描述符返回
  move $a0,$v0 # 将文件描述符载入到 $a0中
  la $a1, out_buff #in_buff 为数据暂存区
  sll $s2 $s2 2
  move $a2, $s2 #写入512个byte
  li $v0, 15 #15 为写入文件的 syscall 編号
  syscall
  #此时$a0 中的文件描述符没变
  #直接调用 syscall 16 关闭它
 li $v0 16 #16 为关闭文件的 syscall 編号
  syscall
```

# 汇编基本结构

#### • 数据段

- 以 ".data" 记号开头。
- 包括常量数据和固定数组的声明。

#### • 代码段

- 以 ".text" 记号开头。
- 包括待执行的代码和行标记。

#### • 注释

- "#" 为注释标记。
- 可以出现在任意位置。
- "#"及其之后的所有内容均被忽略。

见 example\_1.asm

#### . data

string: .asciiz "Hello World!\n"

#### . text

#### main:

```
      1a $a0 string #载入字符串地址

      1i $v0 4 #4代表打印字符串

      syscall #执行系统调用
```

```
      1i $v0 17
      #17代表exit

      syscal1
      #执行系统调用
```

### 汇编基本结构

#### .align x

将下一个数据项对齐到特定的byte边界。如果要读取的数据是以2byte, 4byte, 8byte为单位的,需要对齐到对应的边界上。x取值0表示1byte, 1表示2byte, 2表示4byte, 3表示8byte。

#### .ascii, .asciiz

表示字符串,其中asciiz会自动在最后补上null字符。

#### .byte, .half, .word

表示数组常量按1byte, 2byte, 4byte存储

#### .space

表示一个以byte计长度的数组

#### 见 example\_2.asm

#### . data

stringz: .asciiz "Hello World!\n" string: .ascii "Hello World!\n" #让array对齐到4byte边界
.align 4 #没有这句话可能会出错
array: .space 512
#以下常数数组会自动对齐到对应边界
barray: .byte 1,2,3,4

harray: .half 1,2,3,4

warray: .word 1, 2, 3, 4

### 代码段基本结构

代码段一般由若干段顺序排列的指 令序列构成。从第一条指令开始执行。 每执行完一条指令后会顺序执行下一条 指令,除非发生跳转

label name: add \$0 \$1 \$2

字符串+冒号代表标记,可以用在对应指令 同一行开头或者对应指令上一行。

一个函数一般以函数名为第一条指令的 label(函数入口)。程序内一般包括入 栈、程序主体、设置返回值、出栈、返 回上一级程序。

见 example\_3.asm

#### 主过程

syscal1

```
. text
```

#### main:

```
1i $v0 5
         #5代表读入一个整数
syscal1
         #执行系统调用
move $a0 $v0
         #将读入的整数作为第一个参数
1i $v0 5 #5代表读入一个整数
         #执行系统调用
syscal1
move $a1 $v0 #将读入的整数作为第二个参数
jal product #跳转到子过程product
move $a0 $v0 #将返回值赋给$a0
1i $v0 1
         #1代表打印一个整数
         #执行系统调用
syscal1
li $v0 17
         #17代表exit
```

#执行系统调用

# 代码段基本结构

代码段一般由若干段顺序排列的指令序列构成。从第一条指令开始执行。 每执行完一条指令后会顺序执行下一条 指令,除非发生跳转

label\_name : add \$0 \$1 \$2

字符串+冒号代表标记,可以用在对应指令同一行开头或者对应指令上一行。

一个函数一般以函数名为第一条指令的 label(函数入口)。程序内一般包括入 栈,程序主体,设置返回值,出栈,返 回上一级程序。

#### 见 example\_3.asm

#### 子过程,接上页

```
move $t0 $a0 #将第一个参数赋给t0作为累加值
move $t1 $a1 #将第二个参数赋给t1作为计数器
move $t2 $zero#结果清零
loop: add $t2 $t2 $t0 #结果累加t0
    addi $t1 $t1 -1 #计数器减一
    bnez $t1 loop #如果计数器不为零循环继续
move $v0 $t2 #将结果赋给返回值
jr $ra #跳转回上一级程序
```

## 实验内容1

- 用MIPS32汇编指令完成下列任务,调试代码并获得正确的结果。
- 练习1-1: 系统调用。
- 练习1-2:循环,分支。
- 练习1-3:数组,指针。
- 练习1-4: 函数调用。

# 练习1-1:系统调用

- 练习使用MARS模拟器中的系统调用syscall,使用syscall可以完成包括文件读写,命令行读写(标准输入输出),申请内存等辅助功能。
- 系统调用基本的使用方法是
  - 1. 向\$a\*寄存中写入需要的参数(如果有)
  - 2. 向\$v0寄存器中写入需要调用的syscall的编号
  - 3. 使用"syscall"指令进行调用
  - 4. 从\$v0中读取调用的返回值(如果有)
- 更多具体的使用方法可以参照MARS模拟器的Help中的相关内容。

# 练习1-1:系统调用

- 用MIPS汇编指令实现 exp1\_1\_sys\_call.cpp 的功能并提交 汇编代码,尽量在代码中添加注释。
- exp1\_1\_sys\_call.cpp代码内容主要包括:
  - 申请一个8byte整数的内存空间。
  - 从 "a.in" 读取两个整数。
  - 向"a.out"写入这两个整数。
  - 从键盘输入一个整数i。
  - $i = i + 1_{\circ}$
  - 向屏幕打印这个整数。

#### 写汇编程序时注意文件的读取路径

exp1\_1\_sys\_call.cpp文件内容

```
1. #include "stdio.h" ←
2. void main() ←
       FILE * infile ,*outfile; 
       int i,max num=0,id; 
       int* buffer; 
       buffer = new int[2]; 
       infile = fopen("a.in", "rb"); 
       fread(buffer, 4, 2, infile); 
10.
       fclose(infile); 
       outfile = fopen("a.out", "wb"); 
11.
12.
       fwrite(buffer, 4, 2, outfile); 
13.
       fclose(outfile);
14.
       scanf("%d",&i); \( \)
15.
       i = i + 1
16.
       printf("%d",i); 
17. } ←
```

## 练习1-2:循环,分支

- 2、用MIPS语言实现 exp1\_2\_loop.cpp中的功能并 提交汇编代码,尽量在代码中 添加注释。
- exp1\_2\_loop.cpp代码内容主要包括:
  - 将输入值取绝对值, 存在变量i, j 中
  - 从变量i开始,循环j轮,每轮i = i+1

```
    #include "stdio.h"←

2. void main()←
4. int i,j,temp;←
5. scanf("%d",&i);
6. scanf("%d",&j);
7. if (i<0)\{i=-i;\} \leftarrow
8. if (j<<u>0){</u>j=-j;}←
9. for(temp=0;temp<=j;++temp)←</pre>
10. {←
11. i += 1;←
12. }←
13. printf("%d<u>"</u>,i); ←
14. }←
```

# 练习1-3:数组、指针

- 用MIPS汇编指令实现 exp1\_3\_array.cpp 的功能并提交 汇编代码,尽量在代码中添加注 释。
- exp1\_3\_array.cpp代码内容主要包括:
  - 输入数组a的长度n
  - 任意输入n个整数
  - 将数组a逆序,并且仍然存储在a中
  - 打印数组a的值

exp1\_3\_array.cpp文件内容

```
1. #include "stdio.h" ←
    void main() 
         int *a, n, i, t; ←
         scanf("%d",&n); ←
         a = new int [n]; <-
         for(i=0;i< n;i++) \leftarrow
              scanf("%d",&a[i]);
10.
         for(i=0;i< n/2;i++){ \leftarrow
11.
12.
              t = a[i]; \leftarrow
             a[\underline{i}] = a[n-i-1]; \leftarrow
13.
              a[n-i-1] = t; <-
14.
15.
         } 

         for(i=0;i<n;i++) printf("%d ",a[i]);</pre>
16.
17. }
```

# 练习1-4: 函数调用

- 主调过程A的流程为:
- 1. (临时寄存器和参数寄存器入栈,保护后续仍需要使用的临时变量和参数)
- 2. 设置参数寄存器\$a0~\$a3。
- 3. 使用jal跳转到被调函数B。
- 4. (从栈中恢复临时寄存器 与参数寄存器)
- 5. 使用被调函数的返回值 \$v0~\$v1执行接下来的程 序

寄存器编号	助记符	用法
0	zero	永远为0
1	at	用做汇编器的临时变量
2-3	v0, v1	用于过程调用时返回结果
4-7	a0-a3	用于过程调用时传递参数
8-15	t0-t7	临时寄存器。在过程调用中被调用者不需要保存与恢复
24-25	t8-t9	
16-23	s0-s7	保存寄存器。在过程调用中被调用者一旦使用这些寄存器时,必 须负责保存和恢复这些寄存器的原值
26,27	k0,k1	通常被中断或异常处理程序使用,用来保存一些系统参数
28	gp	全局指针。一些运行系统维护这个指针来更方便的存取static和 extern变量
29	sp	堆栈指针
30	fp	帧指针
31	ra	返回地址

## 练习1-4: 函数调用

- 被调过程B的流程为:
- 1. 将返回地址、保存寄 存器入栈。
- 使用输入参数\$a0~\$a3 执行函数内容并将结 果存入返回寄存器 \$v0~\$v1。
- 3. 将返回地址、保存寄存器出栈。
- 4. jr \$ra 返回主调过程A。

寄存器编号	助记符	用法
0	zero	永远为0
1	at	用做汇编器的临时变量
2-3	v0, v1	用于过程调用时返回结果
4-7	a0-a3	用于过程调用时传递参数
8-15	t0-t7	临时寄存器。在过程调用中被调用者不需要保存与恢复
24-25	t8-t9	
16-23	s0-s7	保存寄存器。在过程调用中被调用者一旦使用这些寄存器时,必 须负责保存和恢复这些寄存器的原值
26,27	k0,k1	通常被中断或异常处理程序使用,用来保存一些系统参数
28	gp	全局指针。一些运行系统维护这个指针来更方便的存取static和 extern变量
29	sp	堆栈指针
30	fp	帧指针
31	ra	返回地址

# 逐步完成函数调用的编译

- 1. 先编译其他语句。
- 2. 拆解编译调用函数的语句
- 3. 在首尾分别补上入栈和出栈

```
int Hanoi(int n)
{
                                                    Hanoi: #将参数放入$a0
     if (n == 1)
                                                    addi $t0 $0, 1
                                                    bne $t0 $a0 Next
                                                    addi $v0 $0 1 # 返回1
        return 1;
                                                    jr $ra
                                                    Next:
     else
                                                     (保护现场)
                                                    addi $s1 $0 1
        return 2 * Hanoi(n - 1) + 1;
                                                     (调用Hanoi(n-1),返回值存在$v0)
                                                    add $s1 $v0 $s1
                                                    add $s1 $v0 $s1
                                                    add $v0 $s1 $0
                                                     (恢复现场)
                                                    jr $ra
```

练习1-4: 函数调用

·继续完成Hanoi过程的编译,使得其可以完成计算Hanoi(n)的任务。(在实验报告中完成即可,不需要提交相应汇编程序)

### 作业提交要求

- 作业用一个压缩包提交,压缩包名称:"学号\_姓名.7z"。推荐用7z格式,其他常见压缩格式也可以。
- 压缩包打开后需要包含:
  - 一个 "实验报告.pdf" 文件, 完成实验内容
  - 一个" exp\_1\_1.asm" ,一个" exp\_1\_2.asm" ,一个" exp\_1\_3.asm"
- · 注意所有的MIPS代码需要和C语言代码对应,不可使用其他C程序!!

# 参考资料

- MIPS32 官方网站资料 <a href="https://www.mips.com/products/architectures/mips32-2/">https://www.mips.com/products/architectures/mips32-2/</a>
- 指令集架构简介 Introduction to the MIPS32 Architecture.pdf
- 指令集手册 MIPS32 Instruction Set Manual.pdf
- •课程教材第\/章
- 指令集课件附录

#### 附件

- JAVA环境安装包 JavaSetup8u241.exe
- MARS模拟器 Mars4\_5.jar
- 二进制文件查看器 pxBinaryViewerSetup.exe
- 随机数生成