

计算机组成原理与接口技术(实验) ——基于MIPS架构

Apr, 2022

实验1 MIPS汇编程序设计(第10周)

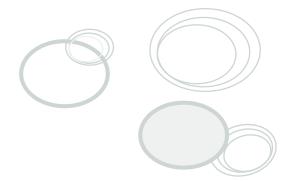
杨明 华中科技大学电子信息与通信学院 myang@hust.edu.cn



Agenda

▶ 实验目的

- ▶ 实验任务及要求
- ▶ 汇编程序结构
 - CPU回顾
 - 存储器回顾
 - ・汇编程序框架
- ▶ 汇编软件
 - Mars简介
 - QtSpim简介
 - · 系统功能调用
 - 使用示例





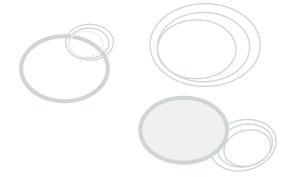
实验目的

- ▶ 熟悉常见的MIPS汇编指令
- ▶ 掌握MIPS汇编程序设计
- ▶ 了解MIPS汇编语言与机器语言之间的对应关系
- ▶ 了解C语言语句与汇编指令之间的关系
- ▶ 掌握Mars / QtSpim的调试技术
- ▶ 掌握程序的内存映像



Agenda

- ▶ 实验目的
- ▶ 实验任务及要求
- ▶ 汇编程序结构
 - CPU回顾
 - 存储器回顾
 - 汇编程序框架
- ▶ 汇编软件
 - Mars简介
 - QtSpim简介
 - · 系统功能调用
 - 使用示例





▶ 实验任务:

·教材第一篇MIPS 汇编程序设计实验任务第3~6题,每个学生至少完成一题:

■ 学号最后一位3/7/1: 第3题

■ 学号最后一位4/8/2: 第4题

■ 学号最后一位5/9: 第5题

■ 学号最后一位6/0: 第6题

· 验收要求:程序结构包含主、子程序,功能正确;提问学生存储映像相关问题

▶ 要求

- · 完成汇编语言程序设计、调试、测试全过程
- 指出用户程序的内存映像,包括代码段和数据段
- ·按照实验报告范例提交实验报告,在超星平台"作业"中提交,下次课之前交



▶ 第3题:

·编写一个名称为ABS的子程序:入口参数和出口参数都为\$a0,功能为求\$a0的绝对值。并编写主程序接收键盘输入数据,测试该子程序对正负数的处理是否正确。

▶ 第4题:

- 编写子程序PENO(&X,N,SP,SN)求长度为N的字类型数组X中所有正奇数的和和所有负偶数的和,并分别保存到SP和SN中。已知\$a0保存X的地址,\$a1保存数组长度N,正奇数的和保存在\$v0,负偶数的和保存在\$v1中。并编写主程序验证子程序功能,要求将计算结果输出到console。
 - 测试以下数组序列
 - int $X[10]=\{1,-4,8,-9,5,6,-10,19,22,23\};$
 - int $X[10]=\{121,-124,138,-199,255,2566,-1034,1019,2032,2033\}$;



▶ 第5题:

·编写求正数序列1—N的和的子程序SUM(N),已知正数N保存在\$a0中,和保存在\$v0中。并编写主程序验证程序功能。

▶ 第6题:

·编写求三个数据中最大数和最小数的子程序,三个输入数据分别保存在\$a0,\$a1,\$a2中,求得的最小数保存在\$a0中,最大数保存在\$a2中。



- ▶ 实验报告要求,实验报告应包含以下几方面内容:
 - 1. 实验任务
 - a) 需求描述及分析 b) 应用背景描述
 - · 2. 实验目的
 - a) 通过本次实验要求掌握的相关知识点
- b) 通过本次实验要求掌握的相关实验技能

- 3. 实验环境
 - a)实验工具及其在本次实验中的作用描述
 - c)仪器设备及其在本次实验中的作用描述 的作用描述
- b)验器验用描述
- d) 软件平台、软件工具及其在本次实验中

b) 软件数据结构、算法、流程图

- · 4. 设计方案
 - a) 硬件框图、电路原理图
 - 对各种图表,要有详尽的文字说明
- 5. 实现过程
 - a) 硬件平台搭建过程、步骤, 各模块功能说明
 - b) 软件代码及关键语句注释说明、工程建立过程、步骤,各函数功能说明

- ▶ 实验报告要求,实验报告应包含以下几方面内容(续):
 - 4. 设计方案
 - a) 硬件框图、电路原理图

b) 软件数据结构、算法、流程图

- 5. 实现过程
 - a) 硬件平台搭建过程、步骤, 各模块功能说明
 - b) 软件代码及关键语句注释说明、工程建立过程、步骤,各函数功能说明
- ・6. 实验结果
 - a)调试、测试方法、方案 b) 调试、测试过程、步骤 分析
- c) 实验现象 (结果) 记录、

- · 7. 实验总结
 - a) 具体评价是否达到实验目标、是否完成实验任务
 - b) 对实验方案、实现过程、实验现象的讨论
 - c) 其他心得体会、建议以及改进方案。



- ▶ 内存映像画法
 - ・数据段
 - 代码段

数据段内存映像需要画成这种格式!

内存地址 (16进制)	汇编指令	机器码 (16进制)
00400024	Ori \$2,\$0,1	34020001
•••	•••	•••
•••	•••	•••

变量名 地址 数据 定义值 "d" 0x 1000 0000 0x64 str "c" 0x 1000 0001 0x63 "b" 0x 1000 0002 0x62 "a" 0x 1000 0003 0x61 "D" 0x 1000 0004 0x44 strn "C" 0x 1000 0005 0x43 "B" 0x 1000 0006 0x42 "A" 0x 1000 0007 0x41 "\0" 0x 1000 0008 0x00 0x 1000 0009 0x47 "F" 0x 1000 000A 0x46 "E" 0x 1000 000B 0x45 h0 0x 1000 000C 0x04 0x 1000 000D 0x03 3 0x 1000 000E 0x02 0x 1000 000F 0x01 0x 1000 0010 0x00 0x00 0x 1000 0011 0x 1000 0012 0x00 0x 1000 0013 0x05 5

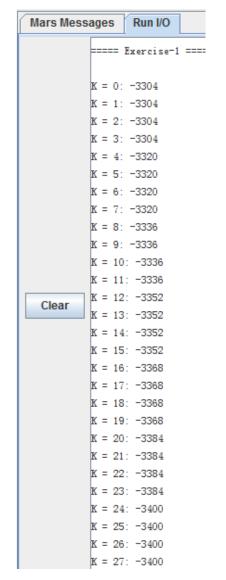
代码段内存映像需要画成这种格式!

实验结果

► Mars软件

- 数据段内存
- · Z[0]-Z[9]在控制台的输出

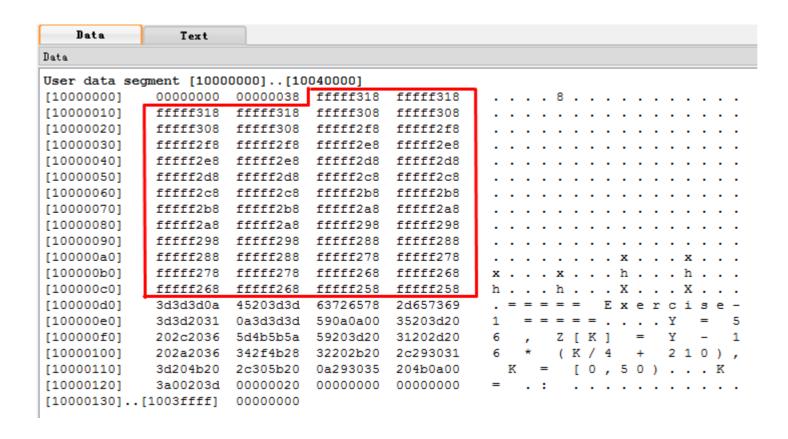
Data Segment								o*
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x10000000	0x00000000	0x00000038	0xffffff318	0xffffff318	0xffffff318	0xffffff318	0xffffff308	0xffffff308
0x10000020	0xffffff308	0xffffff308	0xffffff2f8	0xffffff2f8	0xffffff2f8	0xffffff2f8	0xffffff2e8	0xffffff2e8
0x10000040	0xffffff2e8	0xffffff2e8	0xffffff2d8	0xffffff2d8	0xffffff2d8	0xffffff2d8	0xffffff2c8	0xffffff2c8
0x10000060	0xffffff2c8	0xffffff2c8	0xffffff2b8	0xfffff2b8	0xfffff2b8	0xffffff2b8	0xffffff2a8	0xffffff2a8
0x10000080	0xffffff2a8	0xffffff2a8	0xffffff298	0xffffff298	0xfffff298	0xffffff298	0xffffff288	0xfffff288
0x100000a0	0xfffff288	0xfffff288	0xffffff278	0xffffff278	0xfffff278	0xffffff278	0xffffff268	0xffffff268
0x100000c0	0xffffff268	0xffffff268	0xffffff258	0xffffff258	0x3d3d3d0a	0x45203d3d	0x63726578	0x2d657369
0x100000e0	0x3d3d2031	0x0a3d3d3d	0x590a0a00	0x35203d20	0x202c2036	0x5d4b5b5a	0x59203d20	0x31202d20
0x10000100	0x202a2036	0x342f4b28	0x32202b20	0x2c293031	0x3d204b20	0x2c305b20	0x0a293035	0x204b0a00
0x10000120	0x3a00203d	0x00000020	0x00000000	0x00000000	0000000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

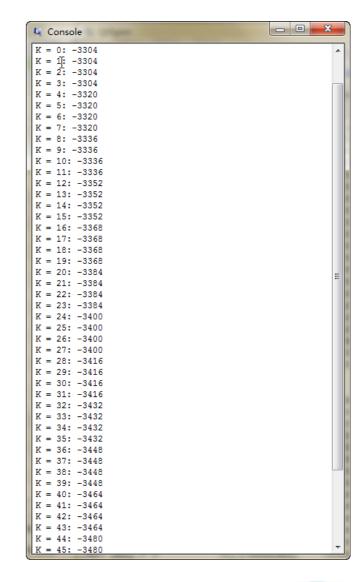


实验结果

► QtSpim软件

- 数据段内存
- · Z[0]-Z[9]在控制台的输出

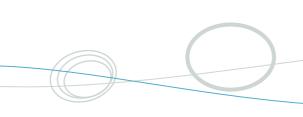






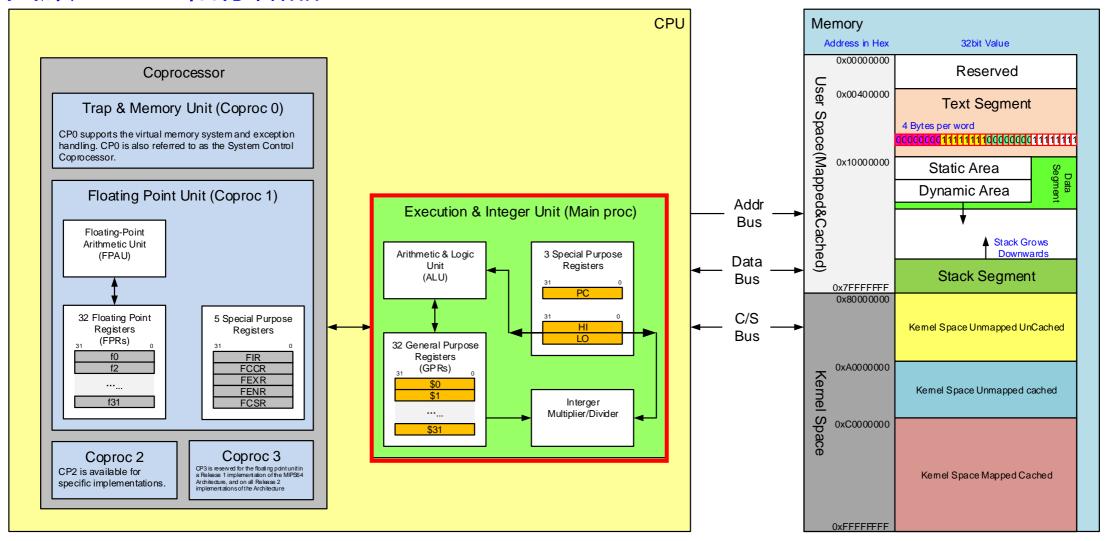
Agenda

- ▶ 实验目的
- ▶ 实验任务及要求
- ▶ 汇编程序结构
 - CPU回顾
 - 存储器回顾
 - 汇编程序框架
- ▶ 汇编软件
 - Mars简介
 - QtSpim简介
 - · 系统功能调用
 - 使用示例

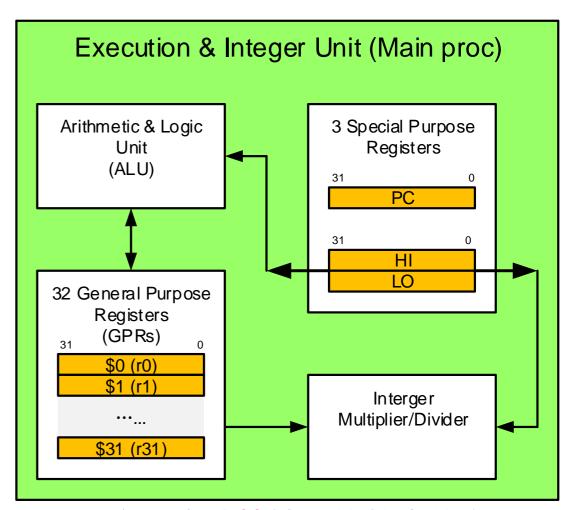




▶ 回顾:CPU和存储器



- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - **•** \$0
 - **\$1**
 - ...
 - **\$31**
 - ・特殊寄存器(3个)
 - PC
 - HI
 - LO
 - · MIPS32中都是32位
 - ·MIPS没有状态寄存器。CPU或内部都不包含任何用户程序计算结果的状态信息。



- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - **•** \$0 ~ \$31
 - 汇编器既可以采用数字0-31加前缀\$的方式来表示:\$0-\$31;也可以采用名字加前缀\$的方式来表示:\$zero、\$at、\$v0、\$t0,此时汇编器会将名字转为对应的编号值。

【汇编例子】:

addu \$v0, \$zero, \$zero # v0 = 0addu \$v0, \$0, \$0 # v0 = 0

#以上两指令功能相同

addu \$a0, \$a0, \$a1 # a0 = a0 + a1addu \$4, \$4, \$5 # a0 = a0 + a1

#以上两指令功能相同

在使用寄存器的时候,要尽量用这些约定名或助记符,而不直接引用寄存器编号

\$0 = \$zero	\$16 = \$s0
\$1 = \$at	\$17 = \$s1
\$2 = \$v0	\$18 = \$s2
\$3 = \$v1	\$19 = \$s3
\$4 = \$a0	\$20 = \$s4
\$5 = \$a1	\$21 = \$s5
\$6 = \$a2	\$22 = \$s6
\$7 = \$a3	\$23 = \$s7
\$8 = \$t0	\$24 = \$t8
\$9 = \$t1	\$25 = \$t9
\$10 = \$t2	\$26 = \$k0
\$11 = \$t3	\$27 = \$k1
\$12 = \$t4	\$28 = \$gp
\$13 = \$t5	\$29 = \$sp
\$14 = \$t6	\$30 = \$fp
\$15 = \$t7	\$31 = \$ra

- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - 通用寄存器(32个)
 - 汇编器既可以采用数字0-31加前缀\$的方式来表示:\$0-\$31;也可以采用名字加前缀\$的方式来表示:\$zero、\$at、\$v0、\$t0,此时汇编器会将名字转为对应的编号值。

寄存器	编号	助记符	用法	在函数调用时 是否需要保存
\$0	0	\$zero	永远为0	n/a
\$1	1	\$at	用做汇编器的暂时变量	
\$2 ~ \$3	2 ~ 3	\$v0 ~ \$v1	子函数调用返回结果	no
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	子函数调用的参数	no
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	新叶亦是,沙乙或粉体田叶不需再仍有片枕气	200
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	· 暂时变量,被子函数使用时不需要保存与恢复	no
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	子函数寄存器变量。子函数如果要用到这些寄存器,必须在使用前保存并在返回之前恢复寄存器的值,从而使这些寄存器的值对于调用函数没有变化	yes
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	0S内核使用,通常被中断或异常处理程序使用	
\$28	28	\$gp	全局指针。可用于方便的存取static和extern变量	yes
\$29	29	\$sp	堆栈指针	yes
\$30	30	\$fp	框架指针	yes
\$31	31	\$ra	子函数的返回地址	yes

t0-t9, s0-s7寄存 器在汇编编程时 使用较多。



- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$zero / \$0
 - Register \$0 is always zero.
 - Any value written to \$0 is discarded.

```
【汇编例子】:
    add $s0, $0, $0 # s0 = 0
    add $t0, $0, $0 # t0 = 0
    ori $s6, $0, 0x1000
```

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2~3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

- \$at / \$1
 - 汇编器保留,由汇编器生成的复合指令使用。
 - 当必须明确地使用它(如存入数据或从异常处理中恢复寄存器值)时,有一个汇编directive可以 阻止编译器隐式地使用它(这样会有一些汇编宏指令不能用)。



- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$v0 ~ \$v1 / \$2 ~ \$3
 - 用来存放一个子程序(函数)的非浮点运算的结果或返回值。如果这两个寄存器不够存放需要返回的值,编译器将会通过内存来完成。
 - \$a0 ~ \$a3 / \$4 ~ \$7
 - 用来传递子函数调用时前4个非浮点参数。

```
【汇编例子】:
…
sw $a0, 0($fp) #保存参数
lw $v0, 0($fp) #装入a0
```

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2~3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

```
【汇编例子】:
...
li $v0, 1 #返回1
j L1 #跳转到代码并返回
...
L1: #结果保存到寄存器$ v0
sw $ra, 20($sp) #保存寄存器$ ra
sw $fp, 16($sp) #保存寄存器$ fp
```

- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$t0 ~ t9 / \$8 ~ \$15, \$24 ~ \$25
 - 依照约定,一个子函数可以不用保存并随 便的使用这些寄存器。
 - ▶在作表达式计算时,这些寄存器是非常好的暂时变量。
 - ▶注意:当调用一个子函数时,这些寄存器中的值有可能被子函数破坏掉。如果想保持不被改变,需要通过堆栈保存、恢复。

【汇编例子	' 】:
addu	\$t0, \$t0, \$t1

#保存参数

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2~3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$s0 ~ \$s7 / \$16 ~ \$23
 - 依照约定,子函数必须保证当函数返回时 这些寄存器的内容必须恢复到函数调用以 前的值,
 - 或者在子函数里不用这些寄存器或把它们 保存在堆栈上并在函数退出时恢复。
 - 这种约定使得这些寄存器非常适合作为寄存器变量、或存放一些在函数调用期间必须保存的 原来的值。

```
【汇编例子】:
...
add $s1, $0, $0
add $s2, $0, $s1
addiu $s3, $0, 1
lw $s4, 0($a0)
```

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2 ~ 3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

- ► CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$k0 ~ \$k1 / \$26 ~ \$27
 - 被OS的异常或中断处理程序使用。被使用后将不会恢复原来的值。因此它们很少在别的地方被使用。

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2 ~ 3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

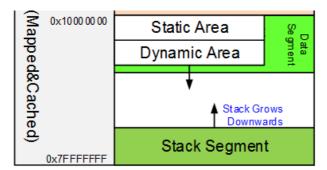
- \$gp / \$28
 - 如果存在一个全局指针,它将指向运行时决定的静态数据(static data)区域的一个位置。这意味着,利用gp作基指针,在gp指针32K左右的数据存取,系统只需要一条指令就可完成。
 - 如果没有全局指针,存取一个静态数据区域的值需要两条指令:
 - ▶一条是获取有由编译器和loader决定好的32位的地址常量。
 - ▶另外一条是对数据的真正存取。
 - 为了使用\$gp, 编译器在编译时刻必须知道一个数据是否在\$gp的64K范围之内。
 - 并不是所有的编译和运行系统支持gp的使用。



- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$sp / \$29
 - MIPS通常只在子函数进入和退出的时刻 才调整堆栈的指针。这通过被调用的子函 数来实现。
 - MIPS的堆栈延伸方向:

▶入栈:往小地址

▶出栈:往大地址



Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2~3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

【汇编例·	子】:	
.text		
main:		
SW	\$ra, 0(\$sp)	#入栈,保存返回地址
SW	\$s0, 4(\$sp)	#s0入栈保存
subu	\$sp, \$sp, 8	#修改堆栈指针,往小地址
# addi	\$sp, \$sp, -8	#修改堆栈指针的另一种方法

- MIPS没有专门的入栈、出栈指令,而是通过存储器访问指令 sw 和 lw 来完成,另外,堆栈 指针也不会自动修改,需要用户通过算术指令修改。



- ► CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$fp / \$30
 - 另外的约定名是s8
 - fp作为框架指针,可以被过程用来记录堆 栈的情况,在一个过程中变量相对于框架 指针的偏移量是不变的。一些编程语言显 式的支持这一点。汇编编程员经常会利用

Register	Number	Name	Usage
\$0	0	\$zero	always equal to 0 (forced by hardware)
\$1	1	\$at	assembler temporary; used by the assembler
\$2 ~ \$3	2 ~ 3	\$v0 ~ \$v1	return value from a function call
\$4 ~ \$7	4 ~ 7	\$a0 ~ \$a3	arguments (first four parameters) for a funtion call
\$8 ~ \$15	8 ~ 15	\$t0 ~ \$t7	temporary values (need not be preserved)
\$16 ~ \$23	16 ~ 23	\$s0 ~ \$s7	saved registers (preserved across call)
\$24 ~ \$25	24 ~ 25	\$t8 ~ \$t9	more temporary values
\$26 ~ \$27	26 ~ 27	\$k0 ~ \$k1	reserved for OS kernel
\$28	28	\$gp	global pointer (points to global data)
\$29	29	\$sp	stack pointer (points to top of stack)
\$30	30	\$fp	frame pointer (points to stack frame)
\$31	31	\$ra	return address (used by jal for function call)

fp的这个用法。C语言的库函数alloca()就是利用了fp来动态调整堆栈。

- 注意:如果堆栈的底部在编译时刻不能被决定,你就不能通过\$sp 来存取堆栈变量,因此\$fp被初始化为一个相对于该函数堆栈的一个常量的位置。这种用法对其他函数可以是不可见的。

- ▶ CPU:通过执行指令,完成运算、控制
 - ・通用寄存器(32个)
 - \$ra / \$31
 - 永远存放着正常函数调用指令(jal)的返回 地址;
 - 当调用任何一个子函数时,返回地址存放在ra寄存器中,因此通常一个子程序的最后一个指令是: jr ra.

```
【汇编例子】:
...
addi $a0,$0,3
jal A #调用子函数
move $s1,$a0 #伪指令
...
A: # 函数A
...
jr $ra
...
```

```
Register
               Number
                              Name
                                         always equal to 0
                                                              (forced by hardware)
    $0
                              $zero
   $1
                               $at
                                         assembler temporary; used by the assembler
 $2 ~ $3
                            $v0 ~ $v1
                2 \sim 3
                                         return value from a function call
                                         arguments (first four parameters) for a funtion call
 $4 ~ $7
                4~7
                            $a0 ~ $a3
                            $t0 ~ $t7
                                                              (need not be preserved)
$8 ~ $15
                                         temporary values
                8 ~ 15
$16 ~ $23
               16 ~ 23
                            $s0 ~ $s7
                                         saved registers
                                                              (preserved across call)
$24 ~ $25
               24 ~ 25
                            $t8 ~ $t9
                                         more temporary values
$26 ~ $27
               26 \sim 27
                            $k0 \sim $k1
                                         reserved for OS kernel
                                         global pointer
                                                              (points to global data)
   $28
                  28
                               $gp
   $29
                  29
                                         stack pointer
                                                              (points to top of stack)
                               $sp
   $30
                               $fp
                                                              (points to stack frame)
                  30
                                         frame pointer
   $31
                 31
                               $ra
                                         return address
                                                              (used by jal for function call)
```

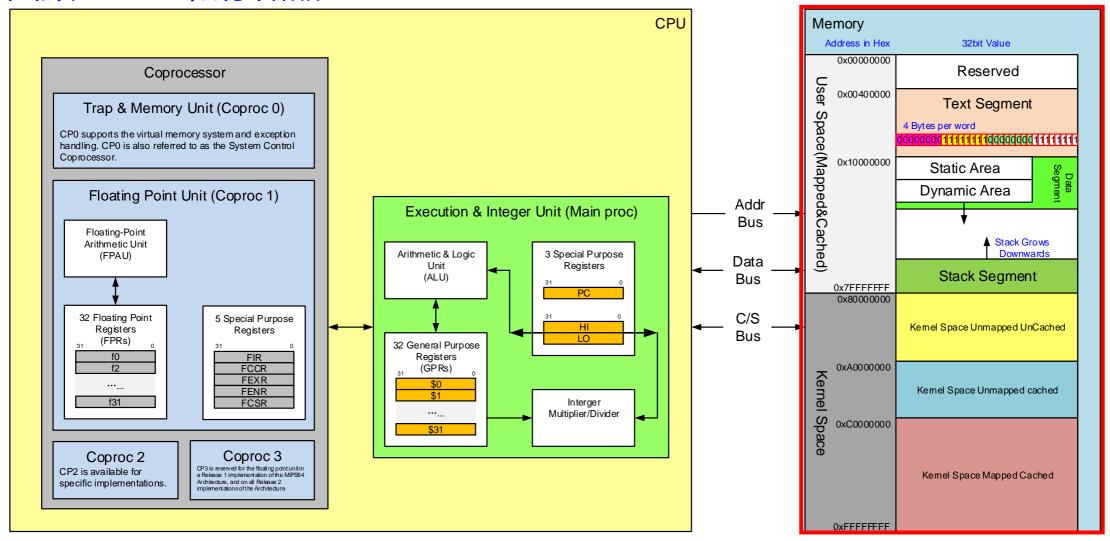
```
【汇编例子】:
    .text
main:
    sw $ra, 0($sp) #保存返回地址
    subu $sp, $sp, 4 #修改堆栈指针
# addi $sp, $sp, -8 #修改堆栈指针的另一种方法
```

■ 子函数如果还要调用其他的子函数,必须保存ra的值,通常通过堆栈。



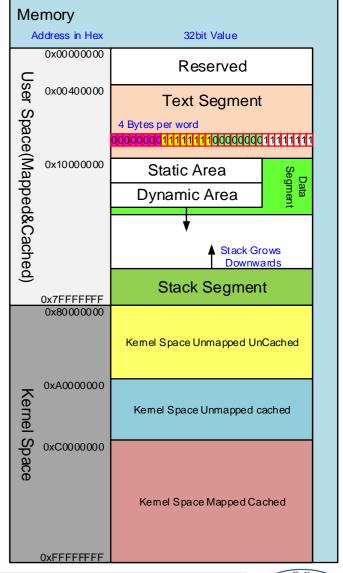
存储器回顾

▶ 回顾:CPU和存储器



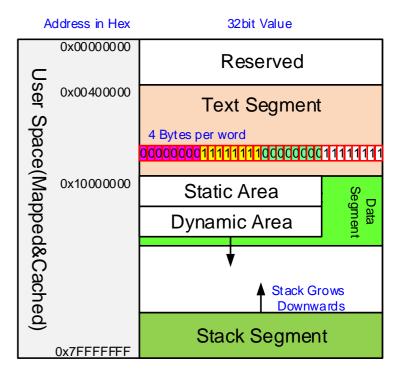
存储器回顾

- ► Memory:存储指令机器码、数据
 - ·每四个字节构成一个字, MIPS中使用字寻址, 相邻数据字的字地址相差4, 总共有230个存储字:
 - 存储器[0]、存储器[2]、...、存储器[230-1]
 - ·MIPS只能使用数据传送指令访问存储器。
 - ·存储器分段:在32位MIPS体系结构下,最多可寻址 4GB地址空间。这4GB空间的分配是怎样的呢?
 - 内核空间(2GB:0x8000 0000 ~ 0xFFFF FFFF)
 - 用户空间 (2GB: 0x0000 0000 ~ 0x7FFF FFFF)
 - 代码段(0x0040 0000开始)
 - 数据段
 - ▶静态数据(0x1000 0000开始)
 - ▶动态数据:静态后是由C中的malloc分配的动态数据,向上增长
 - 堆栈段(0x7FFF FFFF开始)
 - ▶从顶端开始,对栈指针初始化为7ffffff,并向下向数据段增长



▶ 汇编程序框架

```
【汇编例子】MIPS汇编程序框架
# Title:
                 Filename:
# Author:
                Date:
# Description:
# Input:
# Output:
.data
.text
                #声明全局变量main
.globl main
main:
                # main program entry
li $v0, 10
                # Exit program
syscall
```



If a program is loaded into QtSpim, its .text segment is automatically placed at 0x00400000, its .data segment at 0x10000000

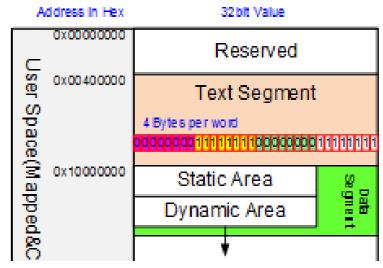
▶ 框架中的伪指令

- .data directive
 - Defines the data segment of a program containing data.
 - The program's variables should be defined under this directive.
 - Assembler will allocate and initialize the storage of variables.
- .text directive
 - Defines the code segment of a program containing instructions.
- .globl directive
 - Declares a symbol as global.
 - Global symbols can be referenced from other files.
 - We use this directive to declare main procedure of a program.

```
【汇编例子】MIPS汇编程序框架
# Title:
                  Filename:
# Author:
                  Date:
# Description:
# Input:
# Output:
.data
.text
                  #声明全局变量main
.globl main
main:
                  # main program entry
li $v0, 10
                  # Exit program
syscall
```

▶ 框架中的伪指令

- ·数据段(.data指定)的数据定义
 - 格式: [name:] directive initializer [, initializer] ...
 - 例: var1: .WORD 10(初始值)
 - data dirctive
 - .byte: The program's variables should Stores the list of values as 8-bit bytes (用8位的字节存储列表的值)
 - .half: Stores the list as 16-bit values aligned on half-word boundary
 - .word : Stores the list as 32-bit values aligned on a word boundary
 - .float: Stores the listed values as single-precision floating point
 - .double : Stores the listed values as double-precision floating point
 - .ascii: Allocates a sequence of bytes for an ASCII string(为ASCII字符串 分配字节序列)
 - .asciiz : Same as .ASCII directive, but adds a NULL char (0x00) at end of string(Strings are null-terminated, as in the C programming language)
 - .space: Allocates space of n uninitialized bytes in the data segment(在数据段中,分配n个 未初始化的字节空间)



▶ 框架中的伪指令

【汇编例子】数据定义举例 .data var1: 'A', 'E', 127, -1, '1', '2','3' .byte var2: .half -10. Oxfffe var3: 0x12345678:10 .word var4: .float 12.3, -0.1 var5: .double 12.3 "A String\n" str1: .ascii str2: "NULL Terminated String" .asciiz 10 array: .space

Ox00000000 Reserved

Ox00400000

Text Segment

4 Bytes per word

Ox10000000

Static Area

Dynamic Area

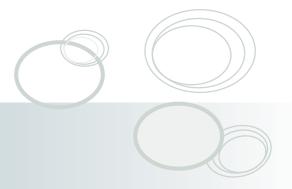
每四个字节,按照 Little-endian方式存储

MIPS processors can operate with either bigendian or little-endian byte order. SPIM operates with both byte orders. SPIM's byte order is the same as the byte order of the underlying machine that runs the simulator. For example, on a Intel 80x86, SPIM is littleendian, while on a Macintosh or Sun SPARC, SPIM is bigendian.

```
Data
                 Text
Data
User data segment [10000000]..[10040000]
[10000000]..[1000ffff]
                        00000000
                                                        AE..123....x V 4.
[100100001
                        00333231
                                 fffefff6
                                            12345678
                       12345678
[10010010]
              12345678
                                  12345678
                                            12345678
                                            12345678
[10010020]
                       12345678
                                 12345678
                       4144cccd
[10010030]
              12345678
                                  bdcccccd
                                            00000000
[10010040]
             9999999a
                        40289999
                                 74532041
                                            676e6972
[10010050]
              4c554e0a
                        6554204c
                                 6e696d72
                                            64657461
              72745320
                       00676e69
[10010060]
                                 00000000
                                            00000000
[10010070]..[1003ffff]
                        00000000
```

Agenda

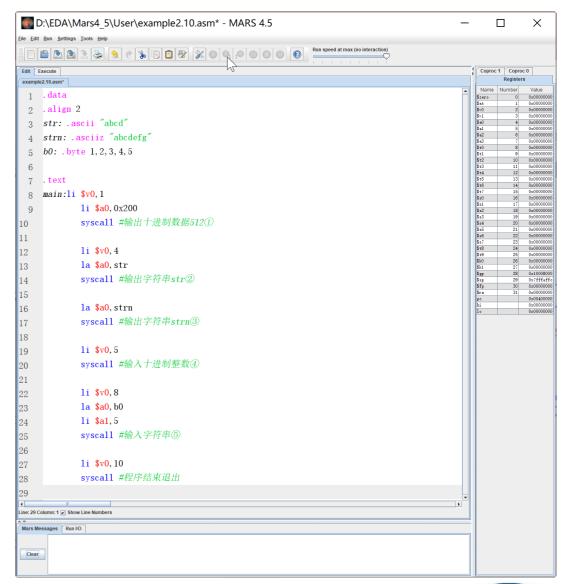
- ▶ 实验目的
- ▶ 实验任务及要求
- ▶ 汇编程序结构
 - CPU回顾
 - 存储器回顾
 - ・汇编程序框架
- ▶ 汇编软件
 - Mars简介
 - QtSpim简介
 - 系统功能调用
 - 使用示例





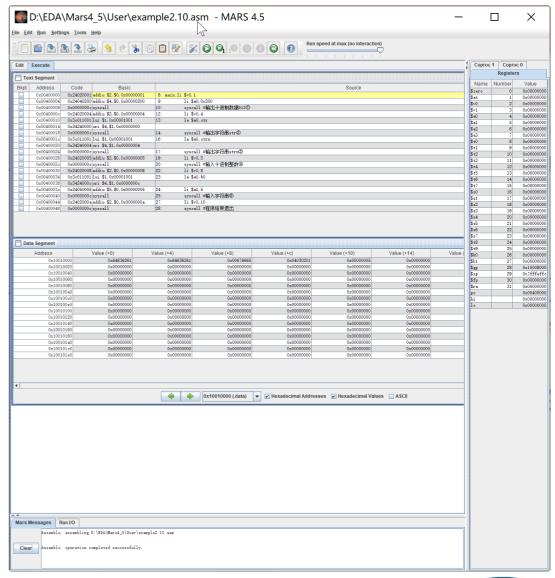
► Mars软件

- · QtSpim软件不支持在线编辑,需要用另外的文字编辑软件,如UltraEdit等。
- ·推荐Mars软件
 - 视频: mars安装.exe
 - 界面
 - Editor
 - MIPS编译器、仿真器



► Mars软件

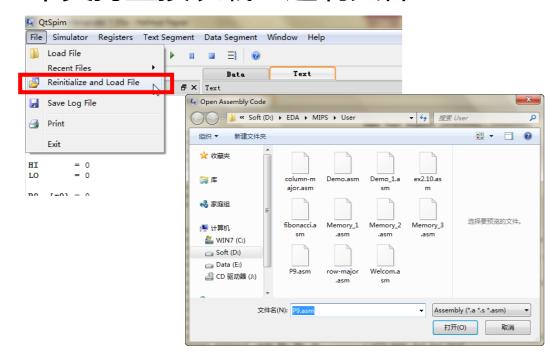
- · QtSpim软件不支持在线编辑,需要用另外的文字编辑软件,如UltraEdit等。
- ·推荐Mars软件
 - 视频: mars安装.exe
 - 界面
 - Editor
 - MIPS编译器、仿真器

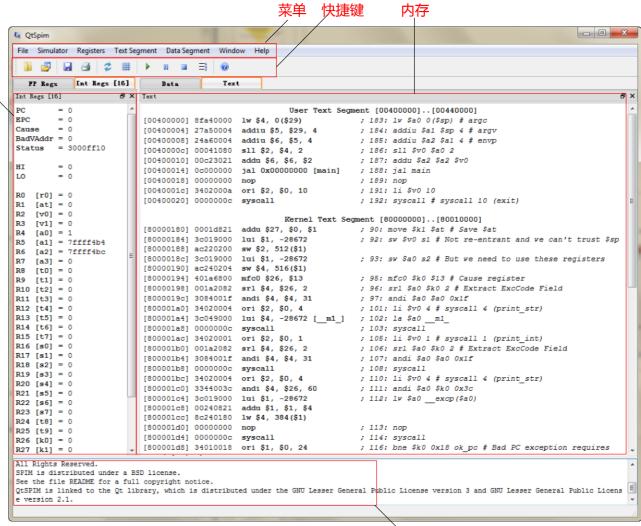




► QtSpim软件

- · 不支持asm源文件编辑,需要用 另外的文本编辑软件,如UltraEdit 等编辑汇编源文件。
- · 不支持直接装载二进制文件





QtSpim消息



► Mars和QtSpim使用差别

・程序入口

```
example2.10.asm*
 1 .data
 2 .align 2
 3 str: .ascii "abcd"
 4 strn: .asciiz "abcdefg"
 5 b0: byte 1, 2, 3, 4, 5
 7 .text
 8 main:1i $v0,1
            1i $a0, 0x200
            syscall #输出十进制数据512①
            1i $v0, 4
            la $a0, str
13
            syscall #輸出字符串str②
15
16
            la $a0, strn
            syscall #輸出字符串strn③
17
19
            1i $v0.5
            syscall #输入十进制整数④
20
            1i $v0,8
            la $a0, b0
23
            1i $a1,5
            syscall #输入字符串⑤
26
            1i $v0, 10
            syscall #程序结束退出
```

Mars软件:.text开始的代码,从0x00400000开始存放



汇编软件

► Mars和QtSpim使用差别

・程序入口

```
example2.10.asm*
 1 data
 2 .align 2
 3 str: .ascii "abcd"
  4 strn: .asciiz "abcdefg"
  5 b0: byte 1, 2, 3, 4, 5
 7 .text
 8 main:1i $v0,1
            1i $a0, 0x200
            syscall #输出十进制数据512①
            1i $v0, 4
            la $a0, str
13
            syscall #輸出字符串str②
16
            la $a0, strn
            syscall #輸出字符串strn③
            1i $v0.5
            syscall #输入十进制整数④
20
            1i $v0,8
            la $a0, b0
            1i $a1.5
            syscall #输入字符串⑤
            1i $v0.10
            svscall #程序结束退出
```

QtSpim:会在0x0040000地址开始处自动添加的一段入口代码:获取入口参数,调用用户程序。.text的用户代码实际从0x00400024开始存放

```
Data
                Text
Text
                           User Text Segment [00400000]..[00440000]
                                             ; 183: lw $a0 0($sp) # argc
[00400000] 8fa40000
                    lw $4, 0($29)
[00400004] 27a50004
                    addiu $5, $29, 4
                                             ; 184: addiu $a1 $sp 4 # argv
[00400008] 24a60004
                    addiu $6, $5, 4
                                             ; 185: addiu $a2 $a1 4 # envp
[0040000c] 00041080 sll $2, $4, 2
                                             ; 186: sll $v0 $a0 2
[00400010] 00c23021 addu $6, $6, $2
                                             : 187: addu $a2 $a2 $v0
[00400014] 0c100009 jal 0x00400024 [main]
                                            ; 188: jal main
[00400018] 00000000
                                             ; 189: nop
                                             ; 191: li $v0 10
[0040001c] 3402000a ori $2, $0, 10
[004000201 0000000c svscall
                                             : 192: syscall # syscall 10 (exit)
[00400024] 34020001 ori $2, $0, 1
[00400028] 34040200 ori $4, $0, 512
                                             ; 12: syscall #0000y00000000512
[0040002c] 0000000c
                    syscall
[00400030] 34020004 ori $2, $0, 4
                                             ; 14: li $v0, 4
[00400034] 3c041000
                    lui $4, 4096 [str]
                                             ; 15: la $a0, str
                                            ; 16: syscall #00000 000str00
[00400038] 0000000c syscall
[0040003c] 3c011000 lui $1, 4096 [strn]
[00400040] 34240004 ori $4, $1, 4 [strn]
                                             ; 19: syscall #00000 000strn00
[00400044] 0000000c
                    syscall
[00400048] 34020005
                    ori $2, $0, 5
                                             ; 22: syscall #0000u0000000000
[0040004c] 0000000c syscall
[00400050] 34020008 ori $2, $0, 8
                                             ; 24: li $v0,
[00400054] 3c011000 lui $1, 4096 [b0]
                                             ; 25: la $a0, b
[00400058] 3424000c ori $4, $1, 12 [b0]
[0040005c] 34050005 ori $5, $0, 5
                                             : 26: li $a1.
                                             ; 27: syscall #00000 0000
[00400060] 0000000c syscall
[00400064] 3402000a ori $2, $0, 10
                                            ; 29: li $v0, 10
                                             : 30: syscall #00000000
[00400068] 0000000c syscall
                          Kernel Text Segment [80000000]..[80010000]
```

汇编软件

► Mars和QtSpim使用差别

- · beq等相对寻址指令,不同解读,机器码有别
 - Qtspim : PC = PC + Imm<<2</p>
 - Mars: PC = PC + 4 + Imm<<2</p>

Qtspim仿真结果:

```
[00410000] 00451820 add $3, $2, $5 ; 15: add $3, $2, $5 [00410004] 20430005 addi $3, $2, 5 ; 16: addi $3, $2, 5 [00410008] 00021942 srl $3, $2, 5 ; 17: srl $3, $2, 5 [0041000c] 10620002 beq $3, $2, 8 [exit-0x0041000c]; 18: beq $3, $2, exit [00410010] 08104000 j 0x00410000 [again] ; 19: j again [00410014] 3402000a ori $2, $0, 10 ; 23: li $v0,10
```

• Mars仿真结果:

- T		000000000000000000000000000000000000000		000000000000000000000000000000000000000	000000000000000000000000000000000000000	00000000000	101010101010101	×3×3×3×3×3×	10000000	10000000	001000000000000000000000000000000000000
rex	kt Segment										
Bkpt	Address	Code	Basic								
	0x00410000	0x00451820	add \$3, \$2, \$5	15:		add	\$3,	\$2,	\$5		
	0x00410004	0x20430005	addi \$3,\$2,0x00000005	16:		addi	\$3,	\$2,	5		
	0x00410008	0x00021942	srl \$3.\$2.0x00000005	17:		srl			\$3.	\$2.	5
	0x0041000c	0x10620001	beq \$3,\$2,0x00000001	18:		beq			\$ 3,	\$2,	exit
	0x00410010	0x08104000	ງ 0x00410000	19:		J					again
	0x00410014	0x2402000a	addiu \$2,\$0,0x0000000a	23:	li	\$v0, 10					
	0x00410018	0x0000000c	syscall	24:	syscall						# 程序结束退出

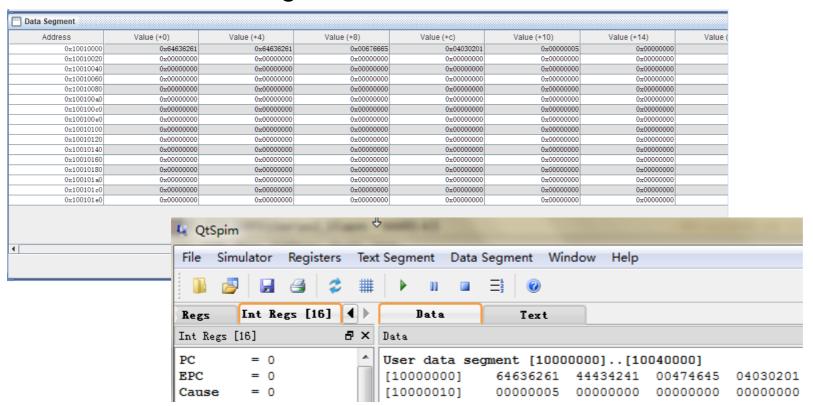
汇编软件

► Mars和QtSpim使用差别

· .data数据段缺省地址

• Qtspim: its .data segment at 0x10000000

Mars: its .data segment at 0x10010000



```
str: .ascii "abcd"
    strn: .asciiz "abcdefg"
    b0: byte 1, 2, 3, 4, 5
  6
     text
    main:1i $v0,1
            1i $a0, 0x200
            syscall #输出十进制数据512①
11
            1i $v0.4
            la $a0, str
            syscall #输出字符串str②
15
            1a $a0, strn
17
            syscall #输出字符串strn③
18
            1i $v0.5
19
            syscall #输入十进制整数④
20
21
22
            1i $v0,8
            la $a0, b0
24
            1i $a1.5
            syscall #输入字符串⑤
25
26
            1i $v0, 10
27
            syscall #程序结束退出
```

系统功能调用

▶ 系统功能调用

功能描述	功能号(\$v0)	输入参数	输出参数
显示整数	1	\$a0:整数值	
显示字符串直到字符串结束符0	4	\$a0:字符串首地址	
读入整数	5		\$v0:输入的整数值
读入字符串	8	\$a0:内存空间首地址 \$a1:内存空间长度	
退出	10		

· 步骤

- 将功能号赋给\$v0;
- 设置好入口参数;
- 执行 syscall 指令;
- 处理输出参数。

```
【汇编例子】:输出显示256
…
li $v0, 1 # 送功能号
li $a0, 256 # 入口参数
syscall # 显示整数256
…
li $v0, 10 # 送功能号
syscall # 退出
```

系统功能调用

▶ 系统功能调用

- 步骤
 - 将功能号赋给\$v0;
 - 设置好入口参数;
 - 执行 syscall 指令;
 - 处理输出参数。

【汇编例子】:输出显示字符串"Hellow world!"
.data
Str .asciiz "Hellow world!"
...
li \$v0, 4 #送功能号
la \$a0, Str #入口参数
syscall #显示字符串

【思考1】: 怎么输出回车换行符 \n?

【思考2】: .asciiz改成.ascii,程序运行可能会出现什么情

况?为什么?

Str .ascii "Hellow world!\0"

SPIM System Services

		DIEM DIBUCH DELVECE			
Service	Number	Arguments	Return Value		
print integer	1	\$a0 (integer)			
print float	2	\$f12 (float)			
print double	3	\$f12 (double)			
print string	4	\$a0 (address of string)			
read integer	5		\$v0 (integer)		
read float	6		\$f0 (float)		
read double	7		\$f0 (float)		
read string	8	\$a0 (address of buffer) \$a1 (bytes allocated for string)			
sbrk	9	\$a0 (integer amount)			
exit	10				

【思考1】:怎么输出回车换行符 \n? Str .asciiz "\nHellow world!\n"

• • •

li \$v0, 4 # 送功能号 la \$a0, Str # 入口参数 syscall # 显示字符串



▶ 常用汇编指令

•加、减:

• 存储器的字读、写:

与、或:

相等则转:

• 小于设置:

• 跳转:

• 子程序调用、返回:

• 系统功能调用:

add, sub lw, sw and, or beq slt

j

jal, jr \$ra

syscall

▶ 常用宏指令指令

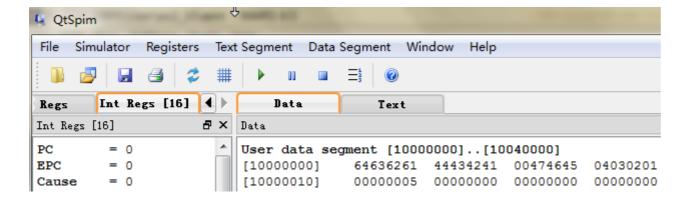
· 给Rd赋值:

· 取地址到Rd:

li Rd, value la Rd, Label

类型	指令	指令举例	含义	备注
算术运算	加法	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2+\$s3	三个寄存器操作数
	减法	sub \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2-\$s3	三个寄存器操作数
	加立即数	addi \$s1,\$s2,20	\$s1=\$s2+20	用来加立即数
数据传送	读取字	lw \$s1,20(\$s2)	\$s1=mem[\$s2+20]	从内存读字到寄存器
	存储字	sw \$s1,20(\$s2)	mem[\$2+20] =\$s1	从寄存器写字到内存
	读取半字	lh \$s1,20(\$s2)	\$s1=mem[\$s2+20]	从内存读半字到寄存器
	读取无符号半字	lhu \$s1,20(\$s2)	\$s1=mem[\$s2+20]	从内存读半字到寄存器
	存储半字	sh \$s1,20(\$s2)	mem[\$s2+20] =\$1	从寄存器写半字到内存
	读取字节	lb \$s1,20(\$s2)	\$s1=mem[\$s2+20]	从内存读字节到寄存器
	读取无符号字节	lbu \$s1,20(\$s2)	\$s1=mem[\$s2+20]	从内存读字节到寄存器
	存储字节	sb \$s1,20(\$s2)	mem[\$s2+20] =\$s1	从寄存器写字节到内存
	读取链接字	ll \$s1,20(\$s2)	\$s1= mem[\$s2+20]	读字作为原子交换的第一半
	条件存储字	sc \$s1,20(\$s2)	mem[\$s2+20] =s\$1;\$s1=0或1	写字作为原子交换的第二半
	读取立即数到高半字	lui \$s1,20	\$s1=20*2 ¹⁶	读取一个常数到高16位
逻辑操作	与	and \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2&\$s3	三个寄存器,位与
	或	or \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 \$s3	三个寄存器,位或
	或非	nor \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=~(\$s2 \$s3)	三个寄存器,位或非
	与立即数	andi \$s1,\$s2,20	\$s1=\$s2&20	寄存器与立即数位与
	或立即数	ori \$s1,\$s2,20	\$s1=\$s2 20	寄存器与立即数位或
	逻辑左移	sll \$s1,\$s2,10	\$s1=\$s2<<10	左移常数次
	逻辑右移	srl \$s1,\$s2,10	\$s1=\$s2>>10	右移常数次
条件跳转	相等转移	beq \$s1,\$s2,25	If (\$s1=\$s2) goto PC+4+25*4	相等测试,转移
	不相等转移	bne \$s1,\$s2,25	If (\$s1!=\$s2) goto PC+4+25*4	不相等测试,转移
	小于设置	slt \$s1,\$s2,\$s3	If(\$s2<\$s3) \$s1=1 else \$s1=0	比较小于设置\$s1=1
	低于设置	sltu \$s1,\$s2,\$s3	If(\$s2<\$s3) \$s1=1 else \$s1=0	比较低于设置\$s1=1
	小于常数设置	slti \$s1,\$s2,20	If(\$s2<20) \$s1=1 else \$s1=0	和常数比较小于设置\$s1=1
	低于常数设置	sltiu \$s1,\$s2,20	If(\$s2<20) \$s1=1 else \$s1=0	和常数比较低于设置\$s1=1
无条件跳转	直接跳转	j 2500	goto 2500*4	跳转到目标地址
	间接跳转	jr \$ra	goto \$ra	用在分支和子程序返回
	跳转并链接	jal 2500	\$ra=PC+4; goto 2500*4	用在子程序调用
系统功能调用	系统功能调用	syscall		实现人机对话

- ▶ 编程举例
- ▶ 数据段内存映像
 - ·QtSpim软件仿真结果



· Mars软件仿真结果

Data Segment							
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (
0x10010000	0x64636261	0x64636261	0x00676665	0x04030201	0x00000005	0x00000000	
0x10010020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	
0x10010040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	

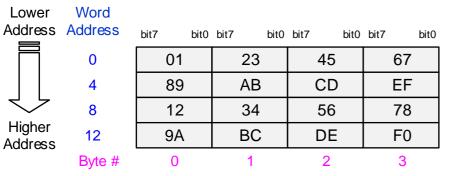
2 .align 2 3 str: .ascii "abcd" 4 strn: .asciiz "abcdefg" 5 b0: byte 1, 2, 3, 4, 5 7 .text main:1i \$v0,1 1i \$a0, 0x200 syscall #输出十进制数据512① 1i \$v0.4 1a \$a0, str syscall #输出字符串str② 1a \$a0, strn syscall #输出字符串strn③ 1i \$v0.5 syscall #输入十进制整数④ 1i \$v0,8 1a \$a0, b0



▶ 数的存储

・0x01234567、0x89ABCDEF、0x12345678、0x9ABCDEF0存入0、4、8、12地址

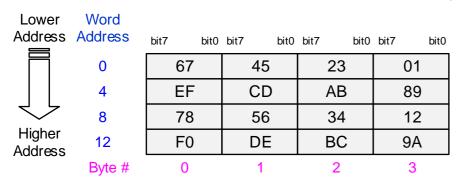
· Big-endian: 高对低、低对高;顺序存放;



MIPS R3000 processor capabilities, such as cache size, multiprocessor interface, "big-endian" or "little-endian" byte ordering, can be configured immediately after processor reset

Word Address	0				4				8			
7 taa. 555	01	23	45	67	89	AB	CD	EF	12	34	56	78
Byte Addr	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

• Little-endian: 高对高、低对低;如:PC



MIPS processors can operate with either big-endian or little-endian byte order. QtSpim operates with both byte orders. QtSpim's byte order is the same as the byte order of the underlying machine that runs the simulator. For example, on a Intel 80x86, QtSpim is little-endian, while on a Macintosh or Sun SPARC, QtSpim is big-endian.

Word Address	0				4				8			
7 100. 000	67	45	23	01	EF	CD	AB	89	78	56	34	12
Byte Addr	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

▶ 数据段内存映像

.data .align 2

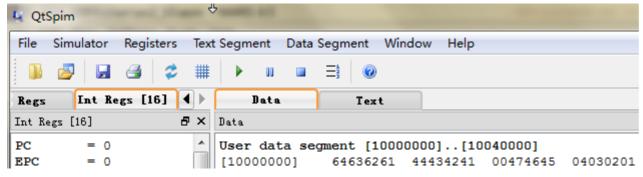
str: .ascii "abcd"

strn: .asciiz "abcdefg"

b0: byte 1, 2, 3, 4, 5

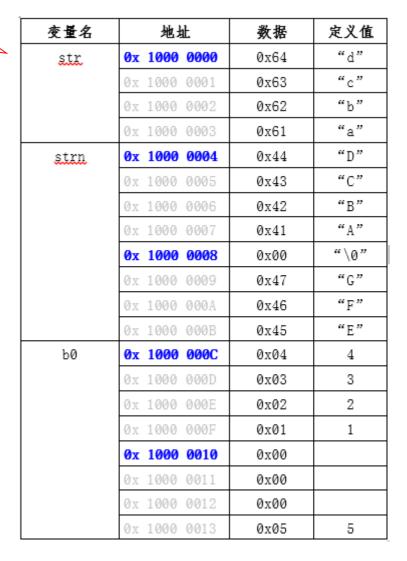
数据段内存映像需要画成这种格式!

·QtSpim软件仿真结果



·Mars软件仿真结果

Data Segment					
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	
0x10010000	0x64636261	0x64636261	0x00676665	0x04030201	
0x10010020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	





▶ 代码段内存映像

用户代码段的内存映像需要自 己来画,不能简单截图!

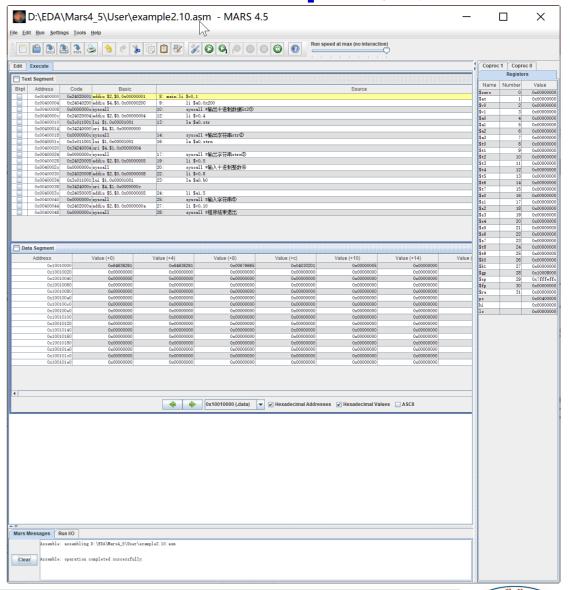
内存地址 (16进制)	汇编指令	机器码 (16进制)
00400024	Ori \$2,\$0,1	34020001
•••		•••
•••	•••	•••

		Tex		
	Data	1 ex	•	
	Text			
			User Text Segment	[00400000][00440000]
4	[00400000]	8fa40000	lw \$4, 0(\$29)	; 183: lw \$a0 0(\$sp) # argc
系	[00400004]	27a50004	addiu \$5, \$29, 4	; 184: addiu \$a1 \$sp 4 # argv
统	[00400008]	24a60004	addiu \$6, \$5, 4	; 185: addiu \$a2 \$a1 4 # envp
调	[0040000c]	00041080	sll \$2, \$4, 2	; 186: sll \$v0 \$a0 2
用	[00400010]	00c23021	addu \$6, \$6, \$2	; 187: addu \$a2 \$a2 \$v0
	[00400014]	0c100009	jal 0x00400024 [main]	; 188: jal main
代	[00400018]	00000000	nop	; 189: nop
码丨	[0040001c]		ori \$2, \$0, 10	; 191: li \$v0 10
	[00400020]		syscall	; 192: syscall # syscall 10 (exit)
	[00400024]		ori \$2, \$0, 1	; 10: li \$v0,1
	[00400028]	34040200	ori \$4, \$0, 512	; 11: li \$a0, 0x200
			syscall	; 12: syscall # 0000 00000000051200
	[00400030]		ori \$2, \$0, 4	; 14: li \$v0, 4
	[00400034]	3c041000	lui \$4, 4096 [str]	; 15: la \$a0, str
用	[00400038]	0000000c	syscall	; 16: syscall #00000 000str00
户丨		3c011000	lui \$1, 4096 [strn]	; 18: la \$a0, strn
程	[00400040]	34240004	ori \$4, \$1, 4 [strn]	
	[00400044]		syscall	; 19: syscall # 00000 000strn 00
序	[00400048]	34020005	ori \$2, \$0, 5	; 21: li \$v0, 5
代	[0040004c]	0000000c	syscall	; 22: syscall # 0000u0000000000
码	[00400050]	34020008	ori \$2, \$0, 8	; 24: li \$v0, 8
H_	[00400054]		lui \$1, 4096 [b0]	; 25: la \$a0, b0
	[00400058]		ori \$4, \$1, 12 [b0]	
	[0040005c]		ori \$5, \$0, 5	; 26: li \$a1, 5
	[00400060]		syscall	; 27: syscall #00000 00000
		3402000a	ori \$2, \$0, 10	; 29: li \$v0, 10
	[00400068]	0000000c	syscall	; 30: syscall #000000000000
	内存地址	机器码	反汇编后的汇编指令	用户宏汇编代码
	1 112 -0-11	ב-א חוחס עו		

QtSpim实验示例

▶ 程序调试技巧

- 程序内存映像查看
 - 数据段内存映像
 - 代码段内存映像
 - 堆栈段内存映像
- ·Step执行代码
- 断点设置
- 修改储存器/寄存器的值





▶ 程序调试技巧

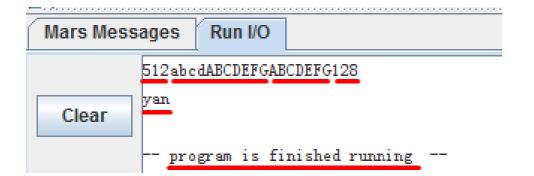
- 程序内存映像查看
 - 数据段内存映像
 - 代码段内存映像
 - 堆栈段内存映像
- · Step执行代码
- 断点设置
- 修改储存器/寄存器的值
- · Mars软件的使用详见实验教材和超星资源





▶ 程序运行情况(Step仿真)

• Mars软件仿真结果



```
example2.10.asm*
 2 .align 2
 3 str: .ascii "abcd"
 4 strn: .asciiz "abcdefg"
 5 b0: byte 1, 2, 3, 4, 5
 6
 7 .text
    main:1i $v0,1
           1i $a0, 0x200
           syscall #输出十进制数据512①
11
           1i $v0, 4
           la $a0, str
           syscall #输出字符串str②
           la $a0, strn
           syscall #輸出字符串strn③
           1i $v0,5
           syscall #输入十进制整数④
           1i $v0.8
           1a $a0, b0
           1i $a1,5
           syscall #输入字符串⑤
           1i $v0, 10
           syscall #程序结束退出
```

Thanks

