微机原理(计算机原理)

第10讲 MIPS体系结构与编程

第10讲 MIPS体系结构与编程

- ●MIPS体系结构概述
- MIPS指令集简介
- ●MIPS汇编语言程序设计

- MIPS诞生于1980年代,是最早的RISC处理器之一,也是目前销量最好的RISC处理器之一,从游戏机到路由器,再到SGI的超级计算机,都可以看到MIPS CPU的应用
- MIPS起源于Stanford大学John Hennessy教授的研究成果。Hennessy于1984年在硅谷创立了MIPS公司(www.mips.com)
- John L. Hennessy出版了两本著名的教科书:
 - Computer Organization and Design: The Hardware/Software Interface(计算机组成与设计: 硬件/软件接口)
 - Computer Architecture: A Quantitative Approach(计算机体系结构: 量化方法)

- MIPS=Microprocessor without Interlocked Pipeline Stages,无互锁流水级的微处理器
- MIPS的另一个含义是每秒百万条指令—— Millions of instructions per second

- ●MIPS体系结构经历了以下几代
 - ●MIPS I——该指令集用于最初的32位处理器,至今仍然很流行,R2000、R3000都是MIPS I的实现
 - MIPS II——MIPS I的升级,最初为R6000定义,失败
 - MIPS III——应用于R4000的64位指令集
 - MIPS IV——MIPS III的升级,应用于R5000和 R10000

MIPS指令集的特点

- 所有指令都是32位的
- 算术/逻辑运算指令为3操作数指令格式,两个源操作数和一个目标操作数只能是寄存器操作数
- ●32个通用寄存器
- 寄存器0(\$0)总是返回0
- ●无条件码

内存寻址

- ●对内存的访问只能通过装入(load)和存储 (store)指令进行。算术/逻辑运算指令不能直接访问内存
- 只有一种寻址方式:基址寄存器+16位有符号 偏移量
- ●数据在内存中存储时必须按边界对齐

MIPS不支持的特征

- ●不能对字节或半字进行算术/逻辑运算指令
- ●没有专门的堆栈支持
- ●最小子程序支持。子程序调用通过"跳转与链接指令"进行,将返回地址保存在一个寄存器中(\$31)。将返回地址保存在寄存器中不如保存在堆栈中灵活
- ●最小中断、异常支持:中断发生时,处理器只负责跳到预定义的地址处,其余所有操作都由 软件完成

寄存器

- 32个通用寄存器可供编程使用: \$0~\$31, 其中
 - ●\$0无论写入什么永远返回0
 - ●\$31被子程序调用指令("跳转与链接指令")用来 保存返回地址
- ●除此以外,所有寄存器都可以在任何指令中以相同方式使用——真正通用

●通用寄存器的习惯用法和命名

寄存器编号	助记符	用法	
0	zero	永远为0	
1	at	用做汇编器的暂时变量	
2-3	v0, v1	子函数调用返回结果	
4-7	a0-a3	子函数调用的参数	
8-15	t0-t7	临时寄存器。在子函数中使用时不需要保存与恢复	
24-25	t8-t9		
16-23	s0-s7	保存寄存器。在子函数中使用这些寄存器时,子函数必须保 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	s8/fp	第9个保存寄存器/帧指针	
31	ra	子函数的返回地址	

整数除法相关的寄存器

- 有两个和乘法相关的寄存器hi和lo,用来保存 计算结果
- 它们不是通用寄存器,只能用于乘除操作

浮点寄存器

● 浮点加速器(FPA, floating-point accelerator) 如果可用,则增加了32个浮点寄存器\$f0~\$f31

- MIPS指令集包括三类指令:
 - ●数据处理指令——实现算术与逻辑运算
 - ●数据传送指令——实现寄存器和内存间的数据 交换
 - ●分支指令——实现程序流程控制

●算术运算指令

```
add $t0,$t1,$t2 # $t0 = $t1 + $t2
sub $t2,$t3,$t4 # $t2 = $t3 - $t4
```

addu \$t1,\$t6,\$t7 # \$t1 = \$t6 + \$t7 无符号整数加法 subu \$t1,\$t6,\$t7 # \$t1 = \$t6 + \$t7 无符号整数减法

addi \$t2,\$t3,5 # \$t2 = \$t3 + 5 加16位立即数 addiu \$t2,\$t3,5 # \$t2 = \$t3 + 5 加16位无符号立即数

● MIPS没有减立即数的指令,如何实现减立即数操作?

● 算术运算指令

mul \$t0,\$t1,\$t2

\$t0 = \$t1 * \$t2, 仅保存乘积的低32位

mult \$t3,\$t4

#两个32位的量相乘,结果保存在特殊

寄存器hi和lo中, (hi,lo) = \$t3 * \$t4

multu \$t3,\$t4

无符号数乘法

div \$t5, \$t6

divu \$t5, \$t6

lo = \$t5 / \$t6, $hi = $t5 \mod $t6$

#无符号数除法

mfhi \$t0

mflo \$t1

\$t0 = hi

\$t1 = Io

●逻辑运算指令

and \$t0,\$t1,\$t2

or \$t0,\$t1,\$t2

xor \$t0,\$t1,\$t2

nor \$t0,\$t1,\$t2

\$t0 = \$t1 & \$t2

\$t0 = \$t1 | \$t2

\$t0 = \$t1 \(\oplus \)\$t2

\$t0 = ~(\$t1 | \$t2)

● 如何实现NOT运算?

- ●逻辑运算指令
 - ●立即数逻辑运算

andi \$t0,\$t1,10 ori \$t0,\$t1,10 xori \$t0,\$t1,10

●逻辑运算指令

●移位运算

```
sll $t0, $t1, 10  # $t0 = $t1 << 10, shift left logical srl $t0, $t1, 10  # $t0 = $t1 << 10, shift right logical sra $t0, $t1, 10  # $t0 = $t1 << 10, shift right arithm.
```

```
sllv $t0, $t1, $t3 # $t0 = $t1 << $t3, shift left logical srlv $t0, $t1, $t3 # $t0 = $t1 << $t3, shift right logical srav $t0, $t1, $t3 # $t0 = $t1 << $t3, shift right arithm.
```

●比较指令

●比较两个寄存器的内容,并根据比较的结果设置第三个寄存器

```
slt $t1,$t2,$t3 # if ($t2 < $t3) $t1=1;
```

else \$t1=0

sltu \$t1,\$t2,\$t3 # 无符号比较

●寄存器与立即数比较

slti \$t1,\$t2,10 # 与立即数比较

sltu \$t1,\$t2,\$t3 # 与无符号立即数比较

- 数据传送指令——存储(store)指令
 - ●实现寄存器到内存的数据传送

sh \$t3, 502(\$t2) #Store half

sb \$t2, 41(\$t3) #Store byte

●MIPS只支持基址+偏移量的寻址方式

- ●数据传送指令——装入(load)指令
 - ●实现内存到寄存器的数据传送

lw \$t1, 30(\$t2) #Load word

Ih \$t1, 40(\$t3) #Load half word

Ihu \$t1, 40(\$t3) #Load half word unsigned

lb \$t1, 40(\$t3) #Load byte

Ibu \$t1, 40(\$t3) #Load byte unsigned

- ●数据传送指令
 - ●装入高位立即数(load upper immediate) lui \$t1, 30
 - ●例,将32位立即数0x1234abcd装入\$t1寄存器 lui \$t1, 0x1234 ori \$t1, \$t1, 0xabcd

- ●分支(branch)指令
 - ●比较并分支

beq rs, rt, Target

bne rs, rt, Target

#如果rs=rt,则分支执行标

#号为Target的指令

#如果rs!=rt,则分支执行

#标号为Target的指令

- ●分支(branch)指令
 - ●与0比较并分支

blez rs, Target bgtz rs, Target bltz rs, Target bgez rs, Target #如果rs<=0,则分支 #如果rs>0,则分支 #如果rs<0,则分支 #如果rs>=0,则分支

- ●跳转(jump)指令
 - ●无条件分支
 - j Exit #无条件跳转到标号Exit处

堆栈操作

- 虽然MIPS有32个通用寄存器,但是在某些情况下(例如子程序调用)仍然需要将寄存器的内容换出到内存中,在这种情形下,堆栈是保存寄存器内容的理想场所
- MIPS有一个\$sp寄存器可以用做堆栈指针,但是MIPS没有PUSH和POP指令,堆栈的操作必须由程序员自己维护

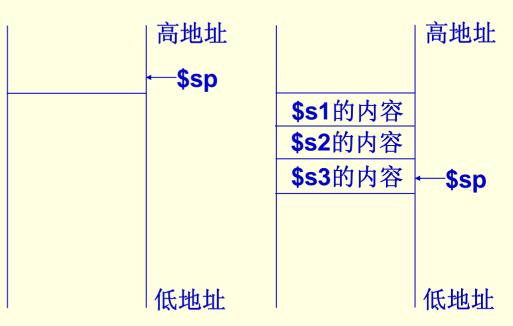
堆栈操作

●例,将\$s1、\$s2、\$s3寄存器的内容压入堆栈 addi \$sp, \$sp, -12

sw \$s1, 8(\$sp)

sw \$s2, 4(\$sp)

sw \$s3, 0(\$sp)



压栈前

压栈后

堆栈操作

●出桟操作

Iw \$s1, 8(\$sp)

Iw \$s2, 4(\$sp)

lw \$s3, 0(\$sp)

addi \$sp, \$sp, 12



出栈前

出栈后

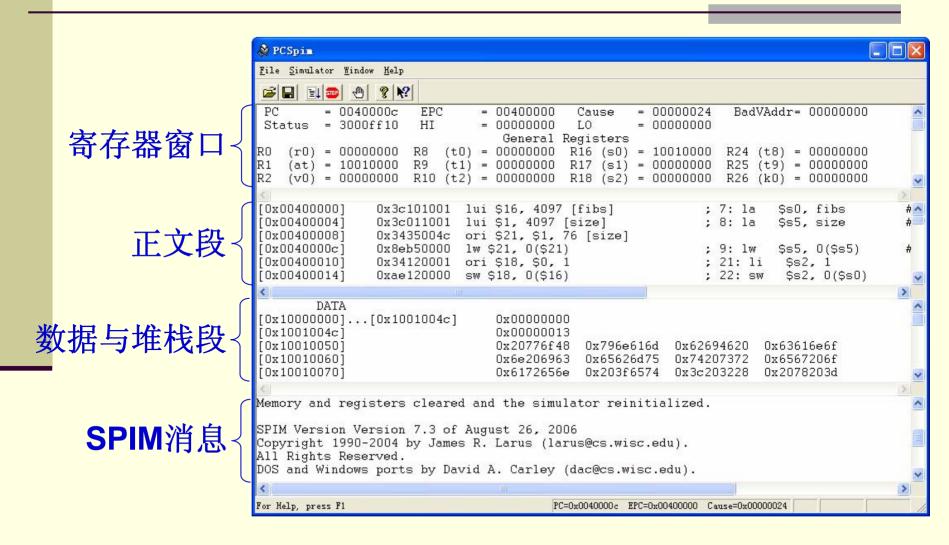
过程调用

- MIPS的过程调用遵循如下约定:
 - ●通过\$a0~\$a3四个参数寄存器传递参数
 - ●通过\$v0~\$v1两个返回值寄存器传递返回值
 - ●通过\$ra寄存器保存返回地址

过程调用

- 子程序调用通过跳转与链接指令jal进行
 jal Procedure # 将返回地址保存在\$ra寄存器
 # 中,程序跳转到过程
 # Procedure处执行
- 子程序返回通过寄存器跳转指令jr进行 jr \$ra # 跳转到寄存器指定的地址

- SPIM是主要的MIPS模拟器,能够运行和调试 MIPS汇编语言程序
- SPIM支持Uinx、Windows等多个操作系统平 台



●内存布局

保留 0x7fffffff 堆栈段 动态数据 数据段 0x10000000 正文段 0x00400000保留

MIPS汇编语言语句格式

●指令与伪指令语句

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

●汇编指示语句

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

伪指令(Pseudo-instructions)

- 为编程方便而对扩展指令集进行的扩展,并非 真正的指令。例如,ble、move等
- 编程时,伪指令可以和指令一样在程序中使用,在汇编时伪指令将被等效的指令取代

伪指令的例子

- **move \$2, \$4**
- → add \$2, \$4, \$0
- **li \$8, 40**
- → addi \$8, \$0, 40
 - **sd \$4, 0(\$29)**
- → sw \$4, 0(\$29) sw \$5, 4(\$29)
- **⊜** la \$4, 0x1000056c
- → lui \$4, 0x1000 ori \$4, \$4, 0x056c

寄存器间数据传送, \$2 = \$4

装入立即数, \$8 = 40

mem[\$29] = \$4; # mem[\$29+4] = \$5

装入地址, \$4 = <address>

汇编指示(伪指令)的例子

- e .align n
- e .ascii <string>
- .asciiz <string>
- .data [address]
- .text [address]
- .word w1, w2, . . . , wn

- #以 2n字节边界对齐数据.
- #在内存中存放字符串
- #在内存中存放NULL结束的
- #字符串
- #定义数据段
- # [address]为可选的地址
- # 定义代码段
- #在内存中存放n个字

Hello world

```
.text
        .align 2
main:
                $4, str
        la
                $2, 4
                                 # print string
        syscall
                $2, 10
        syscall
                                 # exit
        .data
        .align 2
str:
        .asciiz "Hello world."
```

系统调用

- SPIM提供系统调用指令(syscall) 提供了一组 类似操作系统的服务
- ●调用方法:
 - ●将系统调用代码装入\$v0(\$2)寄存器
 - ●将参数(如果有)装入\$a0(\$4)、\$a1(\$5)或\$f12寄 存器
 - Syscall
 - ●返回值保存在\$v0(\$2)或\$f0寄存器中

系统调用

代码	服务	参数	结果
1	print integer	\$a0	
2	print float	\$f12	
3	print double	\$f12	
4	print string	\$a0	
5	read integer		integer in \$v0
6	read float		float in \$f0
7	read double		double in \$f0
8	read string	\$a0=buffer, \$a1=length	
9	sbrk	\$a0=amount	address in \$v0
10	exit		

str:

● 计算0²+1²+2²+...+100²

```
.text
         .align
                 2
main:
         la
                 $10, Temp
loop:
                 $14, 4($10)
        lw
                 $15, $14,$14
         mul
                 $24, 0($10)
        lw
                 $25, $24,$15
        add
                 $25, 0($10)
        SW
                 $8, $14, 1
        addi
                 $8, 4($10)
        SW
                 $8, 100, loop
        ble
                 $4, str
        la
        li
                 $2, 4
        syscall
```

```
li l
                  $2. 1
                  $4, 0($10)
         lw
         syscall
         li.
                  $2, 10
         syscall
         .data
         .align 2
Temp:
         .word 0, 0
         .asciiz "The sum of square
from 0 to 100 is "
```

●计算n!

.data
.align 2
str: .asciiz "The factorial is "
.text
.align 2

main:

la \$a0, str
li \$v0, 4
syscall
li \$a0, 6
jal factorial
#nop
move \$a0, \$v0
li \$v0, 1
syscall
li \$v0, 10

factorial:

addi \$sp, \$sp, -8 sw \$ra, 4(\$sp) sw \$a0, 0(\$sp) slti \$t0, \$a0, 1 beq \$t0, \$zero, L1 addi \$v0, \$zero, 1 addi \$sp, \$sp, 8 jr \$ra

L1:

addi \$a0, \$a0, -1
jal factorial
#nop
lw \$a0, 0(\$sp)
lw \$ra, 4(\$sp)
addi \$sp, \$sp, 8
mul \$v0, \$a0, \$v0
ir \$ra

syscall

小结

- ●MIPS体系结构概述
- ●MIPS指令集简介
- ●MIPS汇编语言程序设计
- ●要求理解相关的内容