

# C 语言程序 MIPS 编译

Homework9

(MIPS in C)

姓名：蔡庆鹏

学号：3150102196

2017.4.29

## 一、 题目要求

要点：

期中考试：

- 1、范围：概论、数据表达、汇编指令、单时钟设计
- 2、题型：选择、编程、设计

• 备注：

作业：C语言程序MIPS编译1

```
void main(int*z, int x, int y)
{
    *z += sub(x, y);
}
int sub(int n, int m)
{
    return m-n;
}
```

• 注意寄存器使用的规范。

选择文件

未选择任何文件

打包提交

作业09

要点：

```
void main(int*z, int x, int y)
{
    *z += sub(x, y);
}
int sub(int n, int m)
{
    return m-n;
}
```

## 二、 MIPS 汇编

MIPS 指令集(共31条)										
助记符	指令格式						示例	示例含义	操作及其解释	
Bit #	31..26	25..21	20..16	15..11	10..6	5..0				
R-type	op	rs	rt	rd	shamt	func				
add	000000	rs	rt	rd	00000	100000	add \$1,\$2,\$3	\$1=\$2+\$3	rd <- rs + rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1	
addu	000000	rs	rt	rd	00000	100001	addu \$1,\$2,\$3	\$1=\$2+\$3	rd <- rs + rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1,无符号数	
sub	000000	rs	rt	rd	00000	100010	sub \$1,\$2,\$3	\$1=\$2-\$3	rd <- rs - rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1	
subu	000000	rs	rt	rd	00000	100011	subu \$1,\$2,\$3	\$1=\$2-\$3	rd <- rs - rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1,无符号数	
and	000000	rs	rt	rd	00000	100100	and \$1,\$2,\$3	\$1=\$2 & \$3	rd <- rs & rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1	
or	000000	rs	rt	rd	00000	100101	or \$1,\$2,\$3	\$1=\$2   \$3	rd <- rs   rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1	
xor	000000	rs	rt	rd	00000	100110	xor \$1,\$2,\$3	\$1=\$2 ^ \$3	rd <- rs xor rt ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1(异或)	
nor	000000	rs	rt	rd	00000	100111	nor \$1,\$2,\$3	\$1=~(\$2   \$3)	rd <- not(rs   rt) ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1(或非)	
slt	000000	rs	rt	rd	00000	101010	slt \$1,\$2,\$3	if(\$2<\$3) \$1=1 else \$1=0	if (rs < rt) rd=1 else rd=0 ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1	
sltu	000000	rs	rt	rd	00000	101011	sltu \$1,\$2,\$3	if(\$2<\$3) \$1=1 else \$1=0	if (rs < rt) rd=1 else rd=0 ； 其中rs=\$2, rt=\$3, rd=\$1 (无符号数)	
sll	000000	00000	rt	rd	shamt	000000	sll \$1,\$2,10	\$1=\$2<<10	rd <- rt << shamt ； shamt存放移位的位数， 也就是指令中的立即数，其中rt=\$2, rd=\$1	
srl	000000	00000	rt	rd	shamt	000010	srl \$1,\$2,10	\$1=\$2>>10	rd <- rt >> shamt ； (logical) ， 其中rt=\$2, rd=\$1	
sra	000000	00000	rt	rd	shamt	000011	sra \$1,\$2,10	\$1=\$2>>10	rd <- rt >> shamt ； (arithmetic) 注意符号位保留 其中rt=\$2, rd=\$1	
slvl	000000	rs	rt	rd	00000	000100	slvl \$1,\$2,\$3	\$1=\$2<<\$3	rd <- rt << rs ； 其中rs=\$3, rt=\$2, rd=\$1	
srlv	000000	rs	rt	rd	00000	000110	srlv \$1,\$2,\$3	\$1=\$2>>\$3	rd <- rt >> rs ； (logical)其中rs=\$3, rt=\$2, rd=\$1	
sra v	000000	rs	rt	rd	00000	000111	sra v \$1,\$2,\$3	\$1=\$2>>\$3	rd <- rt >> rs ； (arithmetic) 注意符号位保留 其中rs=\$3, rt=\$2, rd=\$1	
jr	000000	rs	00000	00000	00000	001000	jr \$31	goto \$31	PC <- rs	

I-type	op	rs	rt	immediate			
addi	001000	rs	rt	immediate	addi \$1,\$2,100	\$1=\$2+100	rt <- rs + (sign-extend)immediate ; 其中rt=\$1,rs=\$2
addiu	001001	rs	rt	immediate	addiu \$1,\$2,100	\$1=\$2+100	rt <- rs + (zero-extend)immediate ; 其中rt=\$1,rs=\$2
andi	001100	rs	rt	immediate	andi \$1,\$2,10	\$1=\$2 & 10	rt <- rs & (zero-extend)immediate ; 其中rt=\$1,rs=\$2
ori	001101	rs	rt	immediate	andi \$1,\$2,10	\$1=\$2   10	rt <- rs   (zero-extend)immediate ; 其中rt=\$1,rs=\$2
xori	001110	rs	rt	immediate	andi \$1,\$2,10	\$1=\$2 ^ 10	rt <- rs xor (zero-extend)immediate ; 其中rt=\$1,rs=\$2
lui	001111	00000	rt	immediate	lui \$1,100	\$1=100*65536	rt <- immediate*65536 ; 将16位立即数放到目标寄存器高16位, 目标寄存器的低16位填0
lw	100011	rs	rt	immediate	lw \$1,10(\$2)	\$1=memory[\$2+10]	rt <- memory[rs + (sign-extend)immediate] ; rt=\$1,rs=\$2
sw	101011	rs	rt	immediate	sw \$1,10(\$2)	memory[\$2+10]=\$1	memory[rs + (sign-extend)immediate] <- rt ; rt=\$1,rs=\$2
beq	000100	rs	rt	immediate	beq \$1,\$2,10	if(\$1==\$2) goto PC+4+40	if (rs == rt) PC <- PC+4 + (sign-extend)immediate<<2
bne	000101	rs	rt	immediate	bne \$1,\$2,10	if(\$1!= \$2) goto PC+4+40	if (rs != rt) PC <- PC+4 + (sign-extend)immediate<<2
sli	001010	rs	rt	immediate	sli \$1,\$2,10	if(\$2<10) \$1=1 else \$1=0	if (rs <(sign-extend)immediate) rt=1 else rt=0 ; 其中rs=\$2, rt=\$1
sliu	001011	rs	rt	immediate	sliu \$1,\$2,10	if(\$2<10) \$1=1 else \$1=0	if (rs <(zero-extend)immediate) rt=1 else rt=0 ; 其中rs=\$2, rt=\$1
J-type	op	address					
j	000010	address			j 10000	goto 10000	PC <- (PC+4)[31..28],address,0,0 ; address=10000/4
jal	000011	address			jal 10000	\$31<-PC+4; goto 10000	\$31<-PC+4; PC <- (PC+4) [31..28],address,0,0 ; address=10000/4

### 三、 代码

```
void main(int*z, int x, int y)
{
    *z += sub(x, y);
}
int sub(int n, int m)
{
    return m-n;
}
```

```
#s0 -> z
#s1 -> x
#s2 -> y
```

```
addi    $sp,$sp,-12
sw      $ra,8($sp) #保存函数返回地址
sw      $t0,4($sp) #保存 z 里面的数据
sw      $t1,0($sp) #保存做差结果
```

```
main:
lw      $t0,0($s0)      #取出 z 里面的内容
jal sub
add     $t0,$t0,$t1      #z 加上差值
sw      $t0,0($s0)      #更新 z 里面的内容
```

```
sw      $ra,8($sp) #取出函数返回地址
sw      $t0,4($sp) #取出 z 里面的数据
sw      $t1,0($sp) #取出做差结果
addi    $sp,$sp,12
exit
.....
```

```
sub:
sub     $t1,$s1,$s2      #参数做差
jr      $ra              #跳回原地址
```

#### 四、 周记

这周的作业就是简单的对 C 语言进行 MIPS 汇编，在汇编中，真正理解子函数的调用，指针数据的读取和保存，还有寄存器的使用和保护，以及栈台的合理利用。看似简单的几句话，个中滋味十分繁杂，深度体现了汇编的思想。但是 MIPS 和 x86 还有比较明显的不同的，在我使用来看，x86 的指令使用起来比 MIPS 要更加的方便，交互性和理解性更强，而 MIPS 的设计更底层一点，能够从指令中更直观的感受电脑的操作过程。