CS202 计算机组成原理

第2讲和实验2笔记

###指令类别

1.加载和存储

2.计算

3.跳跃和分支

4.浮点数

32*32位寄存器

•32 × 32-bit registers

Name	Register number	Usage
\$zero	0	The constant value 0
\$v0-\$v1	2–3	Values for results and expression evaluation
\$a0-\$a3	4–7	Arguments
\$t0-\$t7	8–15	Temporaries
\$s0 - \$s7	16–23	Saved
\$t8-\$t9	24–25	More temporaries
\$gp	28	Global pointer
\$sp	29	Stack pointer
\$fp	30	Frame pointer
\$ra	31	Return address

我们可以用来存储值: \$t0 - \$t9, \$s0 - \$s7

不过从习惯上,\$t0 - \$t9 存放暂时值(temporary), \$s0 - \$s7存放初值和末值(saved values)

算术指令

1、补充

1. 寄存器加法

```
1 add rd, rs, rt; //rd = rs + rt
2 sun rd, rs, rt; //rd = rs - rt
```

2. 立即数加法

```
1 # addi rd, rs, 20表示将rs和20加起来,放在rd之中
2 addi $t0, $t0, 1;
3 # 没有减法,使用负数进行加法即可
```

3. 常数0

```
1 # 等价的写法
2 addi $t2, $t1, 0;
3 add $t2, $t1, $zero;
4 # 0 不能被重写
```

2、装载 and 存储

1. 装载

1. 格式

```
1 # 装载一个词
2 lw $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个word(4bytes),放在t0寄存器中(注意不是在赋值地址)
3 # 装载一个字节
5 lb $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个bytes,放在t0寄存器(32bits)中(注意不是在赋值地址)
6 # 装载半个词
1 h $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个half-word(2 bytes),放在t0寄存器(32bits)中(注意不是在赋值地址)
```

2. 符号扩展

1b 和 1h 指令用于从存储器中读取字节和半字数据,并将其符号扩展为 32 位。符号扩展的目的 是将原始数据的符号位扩展到更高位,以保证符号位的正确性。例如,如果读取的字节或半字数 据的最高位为 1,表示它是一个负数,则符号扩展会将这个最高位复制到更高的位上,以保持数据 的符号性。如果读取的字节或半字数据的最高位为 0,则符号扩展会将更高的位全部填充为 0,以 保持数据的正确性。(by chatgpt)

3. 装载无符号数(无符号扩展)

```
1 # 装载一个无符号的词
2 lwu $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个word(4bytes),放在t0寄存器中(注意不是在赋值地址)
3 # 装载一个无符号的字节
5 lbu $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个bytes,放在t0寄存器(32bits)中(注意不是在赋值地址)
6 # 装载半个无符号的词
8 lhu $t0, 32($s3); # 将s3偏移32bytes后,取一个half-word(2 bytes),放在t0寄存器(32bits)中(注意不是在赋值地址)
```

2. 存储

```
1 # 存储一个词
2 sw $t0 32($s3); # 将t0的第一个word存进$s3+32bits
3 
4 # 存储一个字节
5 sb $t0 32($s3); # 将t0的第一个字节存进$s3+32bits位置处
6 
7 # 存储半个词
8 sh $t0 32($s3); # 将t0的第一个half-word存进$s3+32bits位置处
```

3. 移位

```
      1
      # sll: 移位后,空出的位都填充为 0。

      2
      # 移位操作可能会导致溢出,左移的位数超过了数据类型的位数,那么操作结果可能是不确定的。

      3
      sll $t0, $s1, 4; # reg t0 = s1 << 4 bits</td>

      4
      * srl: 移位后,将最高位的空出的位都填充为 0。

      6
      srl $t0, $s1, 4; # reg t0 = s1 >> 4 bits

      7
      * sra: 移位后,将最高位(即符号位)复制到空出的位上,这样可以保持操作数的符号不变。

      9
      sra $t0, $s1, 4; # reg t0 = s1 >> 4 bits

      10
      # 没有sla
```

4. 逻辑

```
1 # 按位 操作
2 and $t0, $t1, $t2; # t0 = t1 & t2
3 or $t0, $t1, $t2; # t0 = t1 | t2
4 nor $t0, $t1, $t2; # t0 = ^(t1 | t2)
5 xor $t0, $t1, $t2;
6 /*没有not, not等价于
7 nor $t0, $t1, $zero;*/
```

5. 条件操作

1. 条件分支

```
beq rs, rt, L1; # if rs == rt, jump to label L1
bne rs, rt, L1; # if rs != rt, jump to label L1
```

2. 非条件分支

```
1 | j L1; # jump to L1
```

some data type in mips

```
1 .data
2 s1: .ascii "welcome " # 没有\0的字符串
3 sid: .space 9 # 一串空格,长度为9bytes
4 e1: .asciiz "to Mips world" # 自动补\0的字符串
5 c1: .byte 'A' # 一个字符(本质上就是一个byte)
6 i1: .word 32 # 存放一个整数
```

instructions and applications

1. 寄存器和内存间数据流动

```
1 # b = a + 1
2 # 从内存到寄存器: 装载
3 lw $t0, a
4
5 addi $t1, $t0, 1
6
7 # 从寄存器到内存: 存储
8 sw $t1, b
```

2. 地址赋值

```
      1
      # 有了地址分配,我们可以修改内存目录

      2
      # 直接赋值地址

      3
      la $t0,0x1000000000

      4
      # 从数据变量中分配一个地址

      6
      la $t0,a

      7
      # 我们现在可以通过$t0修改 a,a[1]...
```

(by chatgpt)

- 3. 系统调用:
 - 1. 依赖:我们可以使用syscall调用系统指令,\$v0决定调用哪条系统指令,\$a0, \$a1, \$a2, \$a3, \$f11, \$f12, 确定参数
 - 2. 例子

```
      1
      li $v0, 8 # 读一串字符串

      2
      la $a0, sid # 将内存地址存进 $a0

      3
      li $a1, 9 #设置读取的最大长度

      4
      syscall # 进行系统调用
```

4. 设置布尔变量: slt, sltu

```
1  # set less than
2  slt $t1, $t2, $t3 # t1 = (t2 < t3)
3
4  # set less than by unsigned comparision
5  sltu $t1, $t2, $t3 # t1 = ((unsigned)t2 < (unsigned)t3)</pre>
```