Lecture 6-2: Arithmetic and Logic Operations and ALU - 1

运算方法和运算部件

不同层次程序员看到的运算及ALU

不同层次程序员看到的运算及ALU

主 要 内 容

- ◆ 高级语言程序中涉及的运算(以C语言为例)
 - 整数算术运算、浮点数算术运算
 - 按位、逻辑、移位、位扩展和位截断
- ◆ 指令集中涉及到的运算(以MIPS为例)
 - 涉及到的定点数运算
 - 算术运算
 - 带符号整数运算: 取负/符号扩展/加/减/乘/除/算术移位
 - 无符号整数运算: 0扩展 / 加 / 减 / 乘 / 除
 - 逻辑运算
 - 逻辑操作: 与/或/非/...
 - 移位操作:逻辑左移/逻辑右移
 - 涉及到的浮点数运算: 加、减、乘、除
- ◆ 基本运算部件ALU的设计

为什么房子里要有厨房、卫生间、卧室? CPU中需提供哪些运算部件?Why?

人的需要! 程序的需要!

- ◆算术运算(最基本的运算)
 - 无符号数、带符号整数、浮点数的+、-、*、/ 运算
- ◆按位运算
 - 用途
 - 对位串实现"掩码"(mask)操作或相应的其他处理 (主要用于对多媒体数据或控制信息进行处理)
 - 操作
 - 按位或: "|"
 - 按位与: "&"
 - 按位取反: "~"
 - 按位异或: "^"

问题:如何从16位采样数据y中提取高位字节,并使低字节为0?

可用"&"实现"掩码"操作: y & 0xFF00

例如, 当y=0x2C0B时, 通过掩码操作得到结果为: 0x2C00

- ◆逻辑运算
 - 用途
 - 用于关系表达式的运算例如, if (x>y and i<100) then中的"and"运算
 - 操作
 - "∥"表示"OR"运算
 - "&&"表示"AND"运算 例如, if ((x>y) && (i<100)) then
 - "!"表示"NOT"运算
 - 与按位运算的差别
 - 符号表示不同: & ~ &&; | ~ ∥;
 - 运算过程不同:按位~整体
 - 结果类型不同:位串~逻辑值

- ◆移位运算
 - 用途
 - 提取部分信息
 - 扩大或缩小数值的2、4、8…倍
 - 操作
 - 左移:: x<<k; 右移: x>>k
 - 不区分是逻辑移位还是算术移位,由x的类型确定
 - 无符号数:逻辑左移、逻辑右移 高(低)位移出,低(高)位补0,可能溢出! 问题:何时可能发生溢出?如何判断溢出? 若高位移出的是1,则左移时发生溢出
 - 带符号整数:算术左移、算术右移 左移:高位移出,低位补0。可能溢出! 溢出判断:若移出的位不等于新的符号位,则溢出。 右移:低位移出,高位补符,可能发生数据丢失。

- ◆位扩展和位截断运算
 - 用途
 - 类型转换时可能需要数据扩展或截断
 - 操作
 - 没有专门操作运算符,根据类型转换 前后数据长短确定是扩展还是截断
 - 扩展:短转长 无符号数:0扩展,前面补0 带符号整数:符号扩展,前面补符
 - 截断: 长转短 强行将高位丢弃,故可能发生"溢出"

例1(扩展操作):在大端机上输出si, usi, i, ui的十进制和十六进制值是什么?

```
short si = -12345; si = -12345 CF C7 unsigned short usi = si; int i = si; unsingned ui = usi; si = -12345 CF C7 i = -12345 CF C7 usi = 53191 CF C7 ui = 53191 00 00 CF C7
```

```
例2(截断操作): i和

j是否相等?

int i = 53191;

short si = (short) i;

int j = si;

不相等!

i = 53191 00 00 CF C7
```

si = -12345 CF C7 j = -12345 FF FF CF C7

原因:对i截断时发生了"溢出",即:53191截断为16位数时,有效数据丢失,无法被正确表示!

如何实现高级语言源程序中的运算?

- ◆ 总结: C语言程序中的基本数据类型及其基本运算类型
 - 基本数据类型
 - 无符号数、带符号整数、浮点数、位串、字符(串)
 - 基本运算类型
 - 算术、按位、逻辑、移位、扩展和截断
- ◆ 计算机如何实现高级语言程序中的运算?
 - 将各类表达式编译(转换为)指令序列
 - 计算机直接执行指令来完成运算

例: C语言赋值语句" $\mathbf{f} = (\mathbf{g} + \mathbf{h}) - (\mathbf{i} + \mathbf{j})$;"中变量 $\mathbf{i} \times \mathbf{j} \times \mathbf{f} \times \mathbf{g} \times \mathbf{h}$ 由编译器分别分配给MIPS寄存器 $\mathbf{t} \times \mathbf{0} - \mathbf{t} \times \mathbf{0} - \mathbf{t} \times \mathbf{0} = \mathbf{0}$,上述程序段对应的MIPS机器代码和汇编表示(#后为注释)如下:

000000 01011 01100 01101 00000 100000 add \$t5, \$t3, \$t4 # g+h
000000 01000 01001 01110 00000 100000 add \$t6, \$t0, \$t1 # i+j
000000 01101 01110 01010 00000 100010 sub \$t2, \$t5, \$t6 # f =(g+h)-(i+j)

下面以MIPS为例看: 指令中会提供哪些运算? 能否完全支持高级语言需求?

MIPS定点算术运算指令

Instruction	Example	Meaning	Comments
add	add \$1,\$2,\$3	1 = 2 + 3	3 operands; exception possible
subtract	sub \$1,\$2,\$3	\$1 = \$2 - \$3	3 operands; exception possible
add immediate	addi \$1,\$2,100	1 = 2 + 100	+ constant; exception possible
add unsigned	addu \$1,\$2,\$3	\$1 = \$2 + \$3	3 operands; no exceptions
subtract unsigned	subu \$1,\$2,\$3	\$1 = \$2 - \$3	3 operands; no exceptions
add imm. unsign.	addiu \$1,\$2,100	\$1 = \$2 + 100	+ constant; no exceptions
multiply	mult \$2,\$3	Hi, $Lo = $2 x 3	64-bit signed product
multiply unsigned	multu\$2,\$3	Hi, $Lo = $2 x 3	64-bit unsigned product
divide	div \$2,\$3	$L_0 = \$2 \div \$3,$	Lo = quotient, Hi = remainder
		$Hi = $2 \mod 3	
divide unsigned	divu \$2,\$3	$L_0 = \$2 \div \$3,$	Unsigned quotient & remainder
		$Hi = $2 \mod 3	

涉及到的操作数: 32/16位 无符号数, 32/16位带符号数

涉及到的操作:加/减/乘/除(带符号数/无符号数)

MIPS 逻辑运算指令

and	and	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 & \$s3
or	or	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 \$s3
nor	nor	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = ~ (\$s2 \$s3)
and immediate	andi	\$s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2 & 100
or immediate	ori	\$s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2 100
shift left logical	s11	\$s1,\$s2,10	\$s1 = \$s2 << 10
shift right logical	srl	\$s1,\$s2,10	\$s1 = \$s2 >> 10

涉及到的操作数: 32/16位 逻辑数(位串)

涉及到的操作:按位与/按位或/按位或非/左移/右移

MIPS定点比较和分支指令

branch on equal	beq	\$s1,\$s2,25	if (\$s1 == \$s2) go to PC + 4 + 100
branch on not equal	bne	\$s1,\$s2,25	if (\$s1 != \$s2) go to PC + 4 + 100
set on less than	slt	\$s1,\$s2,\$s3	if ($$s2 < $s3$) $$s1 = 1$; else $$s1 = 0$
set less than immediate	slti	\$s1,\$s2,100	if $(\$s2 < 100)$ $\$s1 = 1$; else $\$s1 = 0$
set less than unsign	sltu	\$s1,\$s2,\$s3	if (\$s2 < \$s3) \$s1 = 1; else \$s1 = 0
set less than immediate unsigned	sltiu	\$s1,\$s2,100	if (\$s2 < 100) \$s1 = 1; else \$s1 = 0

涉及到的操作数: 32/16位 无符号数, 32/16位带符号数

涉及到的操作:大小比较和相等比较(有符号/无符号)

通过减法运算实现"比较"操作!

MIPS定点数据传送指令

load word	1w	\$s1,100(\$s2)	s1 = Memory[s2 + 100]
store word	SW	\$s1,100(\$s2)	Memory[$$s2 + 100$] = $$s1$
load half unsigned	1hu	\$s1,100(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 100]
store half	sh	\$s1,100(\$s2)	Memory[\$s2 + 100] = \$s1
load byte unsigned	1bu	\$s1,100(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 100]
store byte	sb	\$s1,100(\$s2)	Memory[\$s2 + 100] = \$s1
load upper immediate	lui	\$s1,100	\$s1 = 100 * 2 ¹⁶

涉及到的操作数: 32/16位带符号数(偏移量可以是负数)

涉及到的操作:加/减/符号扩展/0扩展

MIPS中的浮点算术运算指令

FP add single	add.s	\$f2,\$f4,\$f6	f2 = f4 + f6
FP subtract single	sub.s	\$f2,\$f4,\$f6	\$f2 = \$f4 - \$f6
FP multiply single	mul.s	\$f2,\$f4,\$f6	$f2 = f4 \times f6$
FP divide single	div.s	\$f2,\$f4,\$f6	\$f2 = \$f4 / \$f6
FP add double	add.d	\$f2,\$f4,\$f6	f2 = f4 + f6
FP subtract double	sub.d	\$f2,\$f4,\$f6	\$f2 = \$f4 - \$f6
FP multiply double	mul.d	\$f2,\$f4,\$f6	$f2 = f4 \times f6$
FP divide double	div.d	\$f2,\$f4,\$f6	\$f2 = \$f4 / \$f6

MIPS提供专门的浮点数寄存器:

- 32个32位单精度浮点数寄存器: \$f0, \$f1,, \$f31
- 连续两个寄存器(一偶一奇)存放一个双精度浮点数

涉及到的浮点操作数: 32位单精度 / 64位双精度浮点数

涉及到的浮点操作:加/减/乘/除

MIPS中的浮点数传送指令

load word copr. 1	1wc1	\$f1,100(\$s2)	\$f1 = Memory[\$s2 + 100]
store word copr. 1	swc1	\$f1,100(\$s2)	Memory[\$s2 + 100] = \$f1

涉及到的浮点操作数: 32位单精度浮点数

涉及到的浮点操作: 传送操作(与定点传送一样)

还涉及到定点操作:加/减(用于地址运算)

例:将两个浮点数从内存取出相加后再存到内存的指令序列为:

Iwcl \$f1, x(\$s1)

lwcl \$f2, y(\$s2)

add.s \$f4, \$f1, \$f2

swlc \$f4, z(s3)

MIPS中的浮点数比较和分支指令

branch on FP true	bclt 25	if (cond == 1) go to PC + 4 + 100
branch on FP false	bclf 25	if (cond == 0) go to PC + 4 + 100
FP compare single (eq.ne,lt,le,gt,ge)	c.lt.s \$f2,\$f4	if (\$f2 < \$f4) cond = 1; else cond = 0
FP compare double (eq,ne,lt,le,gt,ge)	c.1t.d \$f2,\$f4	if (\$f2 < \$f4) cond = 1; else cond = 0

涉及到的浮点操作数: 32位单精度浮点数/64位双精度浮点数

涉及到的浮点操作:比较操作(用减法来实现比较)

还涉及到的定点操作:加/减(用于地址运算)

有一个专门的浮点标志cond,无需在指令中明显给出cond

MIPS指令考察的结果

- ◆ 涉及到的操作数:
 - 无符号整数、带符号整数
 - 逻辑数(位串)
 - 浮点数
- ◆ 涉及到的运算
 - 定点数运算
 - 带符号整数运算:取负/符号扩展/加/减/乘/除/算术移位
 - 无符号整数运算: 0扩展 / 加 / 减 / 乘 / 除
 - 逻辑运算
 - 逻辑操作: 与/或/非/...
 - 移位操作:逻辑左移/逻辑右移
 - 浮点数运算: 加、减、乘、除

实现MIPS定点和浮点运算指令的思路:

先实现一个能进行基本算术运算(加/减)和基本逻辑运算、并生成基本条件码(ZF/OF/CF/NF)的ALU,再由ALU和移位器实现乘、除、浮点运算器。

ALU是运算部件的核心!以下介绍ALU的实现。

完全能够支持高级语言 对运算的需求!!