



IA-32中的定点算术运算指令

南京大学 计算机科学与技术系 袁春风

email: cfyuan@nju.edu.cn 2015.6

IA-32常用指令类型



(2) 定点算术运算指令

- 加/减运算(影响标志、不区分无/带符号)

ADD:加,包括addb、addw、addl等

SUB:减,包括subb、subw、subl等

- 增1/减1运算(影响除CF以外的标志、不区分无/带符号)

INC:加,包括incb、incw、incl等

DEC:减,包括decb、decw、decl等

- 取负运算(影响标志、若对0取负,则结果为0且CF清0,否则CF置1)

NEG: 取负,包括negb、negw、negl等

- 比较运算(做减法得到标志、不区分无/带符号)

CMP:比较,包括cmpb、cmpw、cmpl等

- 乘/除运算(不影响标志、区分无/带符号)

MUL / IMUL: 无符号乘 / 带符号乘

DIV/ IDIV: 带无符号除/带符号除

整数乘除指令



- 乘法指令:可给出一个、两个或三个操作数
 - 若给出一个操作数SRC,则另一个源操作数隐含在AL/AX/EAX中,将 SRC和累加器内容相乘,结果存放在AX(16位)或DX-AX(32位)或 EDX-EAX(64位)中。DX-AX表示32位乘积的高、低16位分别在DX 和AX中。n位×n位=2n位
 - 若指令中给出两个操作数DST和SRC,则将DST和SRC相乘,结果在 DST中。n位×n位=n位
 - 若指令中给出三个操作数REG、SRC和IMM,则将SRC和立即数IMM相乘,结果在REG中。n位×n位=n位
- 除法指令:只明显指出除数,用EDX-EAX中内容除以指定的除数
 - 若为8位,则16位被除数在AX寄存器中,商送回AL,余数在AH
 - 若为16位,则32位被除数在DX-AX寄存器中,商送回AX,余数在DX
 - 若为32位,则被除数在EDX-EAX寄存器中,商送EAX,余数在EDX

定点算术运算指令汇总 🗅

指令	显式操作数	影响的常用标志	操作数类型	AT&T指令助记符	对应C运算符
ADD	2 个	OF . ZF . SF . CF	无/带符号整数	addb addw addl	+
SUB	2个	OF . ZF . SF . CF	无/带符号整数	subb subw subl	_
INC	1 个	OF、ZF、SF	无/带符号整数	incb, incw, incl	++
DEC	1 个	OF、ZF、SF	无/带符号整数	decb、decw、decl	2 (2.00)
NEG	1 个	OF、ZF、SF、CF	无/带符号整数	negb、negw、negl	<u></u> 2
CMP	2个	OF . ZF . SF . CF	无/带符号整数	cmpb cmpw cmpl	<,<=,>,>=
MUL	1个		无符号整数	mulb mulw mull	*
MUL	2个		无符号整数	mulb mulw mull	*
MUL	3 个	OF、CF	无符号整数	mulb \ mulw \ mull	*
IMUL	1 个		带符号整数	imulb 、imulw 、imull	*
IMUL	2个		带符号整数	imulb 、imulw 、imull	*
IMUL	3个	.,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	带符号整数	imulb 、imulw 、imull	*
DIV	1 个	无	无符号整数	divb, divw, divl	/, %
IDIV	1个	无	带符号整数	idivb、idivw、idivl	/, %

```
1
    // test.c
                             程序由指令序列组成□
    #include <stdio.h>
3
    int add(int i, int j)
                        若 i= 2147483647 , j=2 , 则执行结果是什么?
4
                                     int main () {
5
       int x = i + j;
                                        int t1 = 2147483647;
6
                                        int t2 = 2;
       return x:
                                        int sum = add(t1, t2);
7
    }
        "objdump -d test" 结果
                                        printf( "sum=%d" ;sum);
  080483d4 <add>: EIP←0x80483d4
   80483d4:
             55
                      push %ebp
   80483d5:
            89 e5
                      mov %esp, %ebp
                                             此时, R[eax]=0x2
            83 ec 10 sub $0x10, %esp
   80483d7:
            8b 45 0c mov 0xc(%ebp), %eax
   80483da:
                                              R[edx] = 0x7fffffff
   80483dd:
            8b 55 08 mov 0x8(%ebp), %edx
                          (%edx,%eax,1), %eax == add %edx, %eax
   80483e0:
            8d 04 02
                     lea
                      mov %eax, -0x4(%ebp)
   80483e3:
             89 45 fc
   80483e6:
            8b 45 fc
                           -0x4(%ebp), %eax
                      mov
                                           2147483647=2<sup>31</sup>-1
                      leave
   80483e9:
             c9
                                           =011•••1B=0x7fffffff
   80483ea:
             c3
                     ret
```

add函数从80483d4开始! 执行add时,起始EIP=?

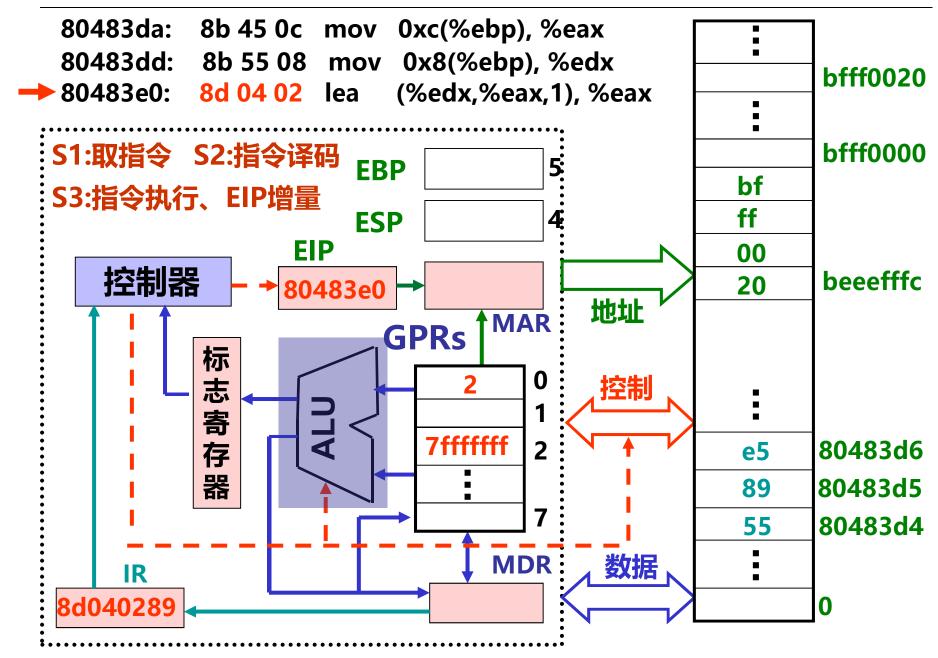
IA-32的寄存器组织 □

编号	8 位寄存器	16 位寄存器	32 位寄存器	64 位寄存器	128 位寄存器
000	AL	AX	EAX	MM0 / ST(0)	XMM0
001	CL	CX	ECX	MM1 / ST(1)	XMM1
010	DL	DX	EDX	MM2 / ST(2)	XMM2
011	BL	BX	EBX	MM3 / ST(3)	XMM3
100	AH	SP	ESP	MM4 / ST(4)	XMM4
101	CH	BP	EBP	MM5 / ST(5)	XMM5
110	DH	SI	ESI	MM6 / ST(6)	XMM6
111	ВН	DI	EDI	MM7 / ST(7)	XMM7

此时, R[eax]=0x2, R[edx]=0x7fffffff

即:0号寄存器中为0x2;2号寄存器中为0x7fffffff

功能:R[eax]←R[edx]+R[eax]*1

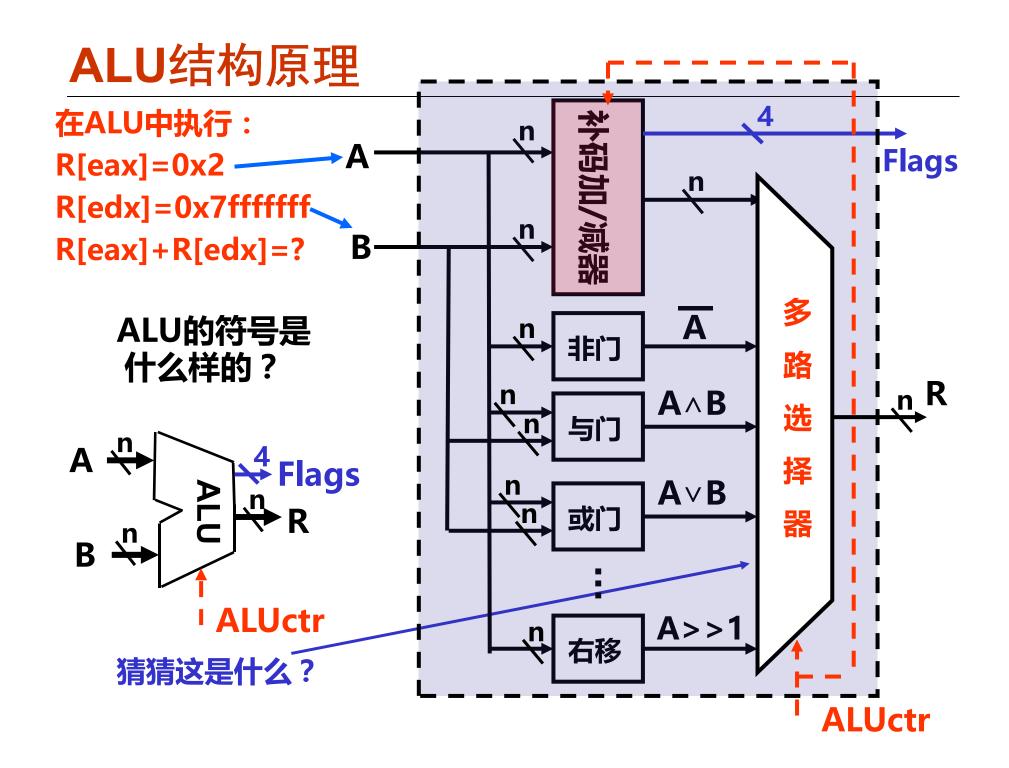


ALU长啥样呢? 🖟

- · 试想一下ALU中有哪些部件?(想想厨房做菜用什么工具?)
 - 补码加/减器(可以干什么?)
 - ・带符号整数加、减

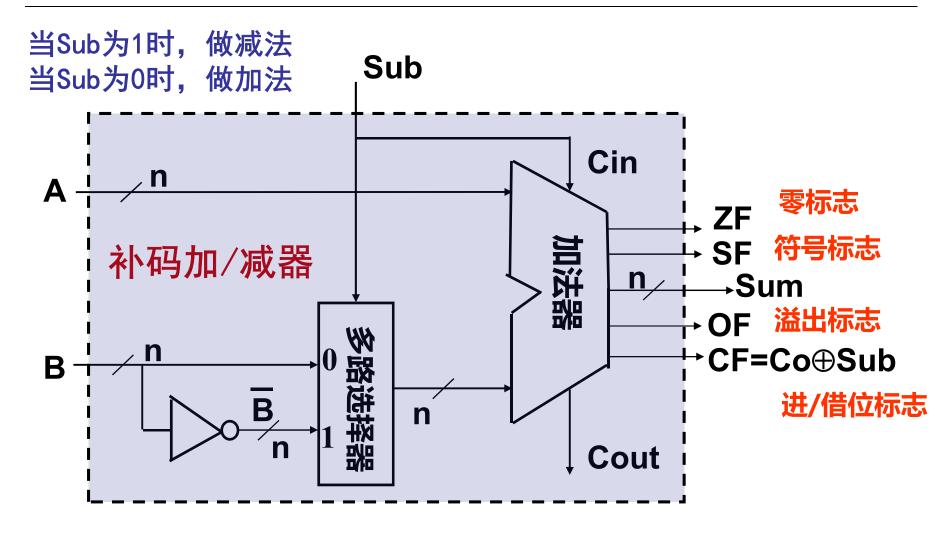
ALU如何实现呢?

- ・无符号整数加、减
- 乘法器?(为什么可以没有?)
 - 可用加/减+移位实现,也可有独立乘法器
 - 带符号乘和无符号乘是独立的部件
- 选法器?(为什么可以没有?)
 - 可用加/减+移位实现,也可有独立除法器
 - 带符号除和无符号除是独立的部件
- 各种逻辑运算部件(可以干什么?)
 - •非、与、或、非、前置0个数、前置1个数......



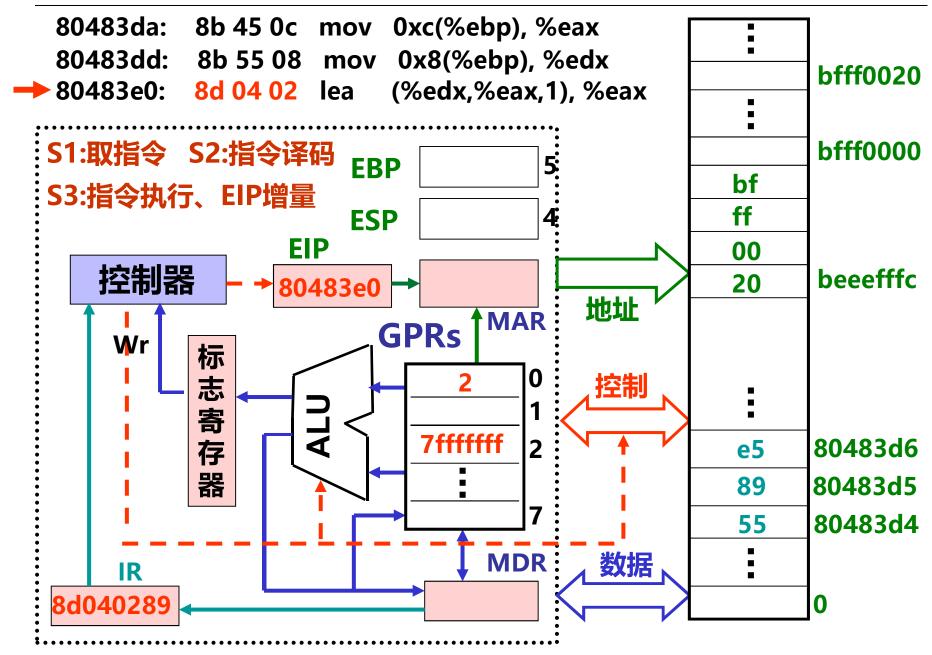
回顾: 补码加/减器



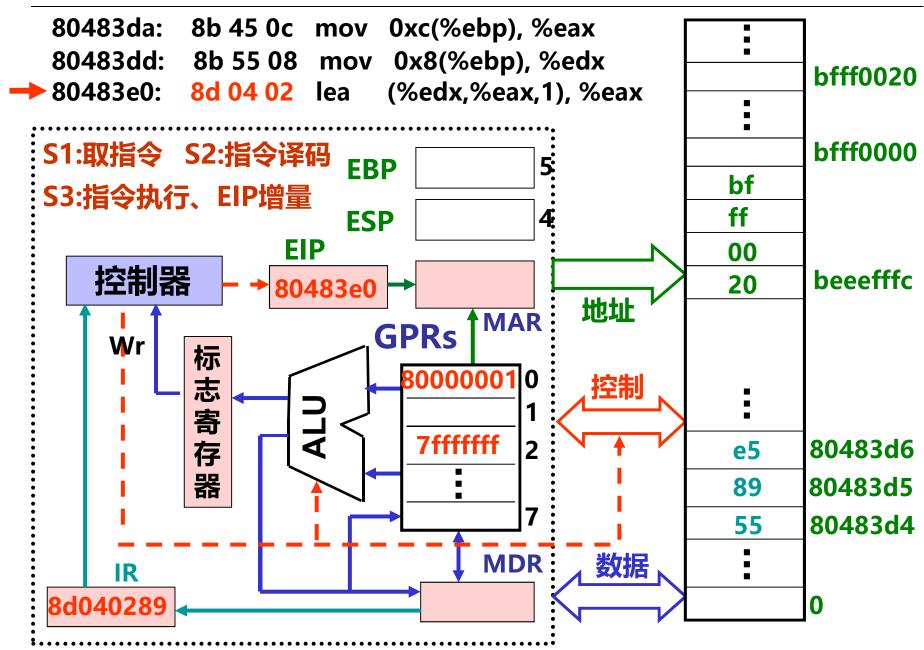


B: 0111 1111 1111 1111 1111 1111 1111

功能:R[eax]←R[edx]+R[eax]*1(执行前)



功能:R[eax]←R[edx]+R[eax]*1 (执行后)



程序执行的结果

```
int add ( int i, int j ) {
    return i+j;
}

int main ( ) {
    int t1 = 2147483647;
    int t2 = 2;
    int sum = add (t1, t2);
    printf(" sum=%d" , sum);
}
```

sum的机器数和 值分别是什么?

sum=0x80000001 sum=-2147483647

两个正数相加结果怎么为负数呢? 因为计算机是一种模运算系统! 高位有效数字被丢失,即发生了溢出

定点加法指令举例

• 假设 R[ax]=FFFAH , R[bx]=FFF0H , 则执行以下指令后

"addw %bx, %ax"

AX、BX中的内容各是什么?标志CF、OF、ZF、SF各是什么?要求分别 将操作数作为无符号数和带符号整数解释并验证指令执行结果。

解:功能:R[ax]←R[ax]+R[bx],指令执行后的结果如下

R[ax]=FFFAH+FFF0H=FFEAH , BX中内容不变

CF=1, OF=0, ZF=0, SF=1

若是无符号整数运算,则CF=1说明结果溢出

验证:FFFA的真值为65535-5=65530,FFF0的真值为65515

FFEA的真值为65535-21=65514≠65530+65515,即溢出

若是带符号整数运算,则OF=0说明结果没有溢出

验证:FFFA的真值为-6,FFFO的真值为-16

FFEA的真值为-22=-6+(-16),结果正确,无溢出

定点乘法指令举例

- 假设R[eax]=000000B4H,R[ebx]=00000011H, M[00000F8H]=000000A0H,请问:
 - (1) 执行指令 "mulb %bl" 后,哪些寄存器的内容会发生变化?是否与执行 "imulb %bl" 指令所发生的变化一样?为什么?请用该例给出的数据验证你的结论。

解:"mulb %bl" <mark>功能</mark>为 R[ax]←R[al]×R[bl] , 执行结果如下 _{无符号}乘:

R[ax]=B4H × 11H (无符号整数180和17相乘)

R[ax]=0BF4H, 真值为3060=180×17

1011 0100 x 0001 0001

1011 0100

1011 0100

"imulb %bl" 功能为 R[ax]←R[al]×R[bl] 0000 1

R[ax]=B4H × 11H (带符号整数-76和17相乘)

若R[ax]=0BF4H,则真值为3060≠-76×17

R[al]=F4H, R[ah]=? AH中的变化不一样!

R[ax]=FAF4H, 真值为-1292=-76 × 17

0000 1011 1111 0100 AH=? AL=?

对于带符号乘,若积只取低n位,则和无符号相同;若取2n位,则采用"布斯"乘法

定点乘法指令举例

• 布斯乘法: "imulb %bl"

$$R[ax]=B4H \times 11H$$

R[ax]=FAF4H, 真值为-1292=-76 × 17

定点乘法指令举例

- 假设R[eax]=000000B4H, R[ebx]=00000011H, M[000000F8H]=000000A0H,请问:
 - (2) 执行指令 "imull \$-16, (%eax,%ebx,4), %eax" 后哪些寄存器和存储单元发生了变化?乘积的机器数和真值各是多少?

```
解: "imull -16, (%eax,%ebx,4),%eax"
功能为 R[eax]←(-16)×M[R[eax]+R[ebx]×4] , 执行结果如下
R[eax]+R[ebx]×4=000000B4H+00000011H<<2=000000F8H
R[eax]=(-16)×M[000000F8H]
=(-16)× 000000A0H ( 带符号整数乘 )
=16 × (-000000A0H)
=FFFFFF60H<<4
=FFFFF600H
EAX中的真值为-2560
```

整数乘指令

- 乘法指令:可给出一个、两个或三个操作数
 - 若给出一个操作数SRC,则另一个源操作数隐含在AL/AX/EAX中,将SRC和累加器内容相乘,结果存放在AX(16位)或DX-AX(32位)或EDX-EAX(64位)中。DX-AX表示32位乘积的高、低16位分别在DX和AX中。
 - 若指令中给出两个操作数DST和SRC,则将DST和SRC相乘,结果在DST中。
 - 若指令中给出三个操作数REG、SRC和IMM,则将SRC和立即数IMM相乘,结果在REG中。