

2023年春季学期



```
[ DISASM ]
push    rax
xor     rdx, rdx
xor     rsi, rsi
movabs  rbx, 0x68732f2f6e69622f
push    rbx
push    rsp
pop     rdi
mov     al, 0x3b
syscall
add     dword ptr [rax], eax
add     byte ptr [rax], al

sp 0x7fffffff1b0 ← 0x1
0x7fffffff1b0 → 0x7fffffff4de ← '/root/test/sh'
0x7fffffff1c0 ← 0x0
0x7fffffff1c8 → 0x7fffffff4ec ← 0x5f52455454554
0x7fffffff1d0 → 0x7fffffff502 ← 0x524f4c4f435f
0x7fffffff1d8 → 0x7fffffffcae ← 0x554e454d5f4
0x7fffffff1e0 → 0x7fffffffcb05 ← '/usr/bin'
0x7fffffff1e8 → 0x7fffffffcb14 ← 0x5f6e653d
```

《计算机系统》

汇编进阶

《计算机系统》课程教学组

lea (load effective address) 指令

- lea 指令是mov 指令的变形
- lea 指令形式看上去是从存储器读数据到寄存器
- 但实际并没有引用存储器
- 而是将有效地址写入目的操作数 (必须是寄存器)
- lea S, D 表示 $D \leftarrow \&S$

LEA指令用途

1) 地址计算 / 地址传送

若寄存器 `%edx` 的值为 x ，那么

`leal 7 (%edx, %edx, 4) , %eax`

表示：寄存器 `%eax` 的值为 $5x+7$

lea VS. mov

- `leal 8(%edi), %eax`
 - $\Rightarrow \%eax = 8 + \%edi$
- `movl 8(%edi), %eax`
 - $\Rightarrow \%eax = M[8 + \%edi]$
- 演示讲解 1012.s

LEA指令用途

2) 用来执行简单的算术操作

```
int scale (int x , int y, int z)
{
    int t= 8*z+2*y+5*x;
    return t;
}
```

$4*x+x=5*x$

$2*y+5*x$

$8*z+2*y+5*x$

设若x in %edi, y in %esi, z in %edx
反汇编后得到汇编代码片段如下:

scale:

leal (%edi, %edi, 4), %eax

leal (%eax, %esi, 2), %eax

leal (%eax, %edx, 8), %eax

ret

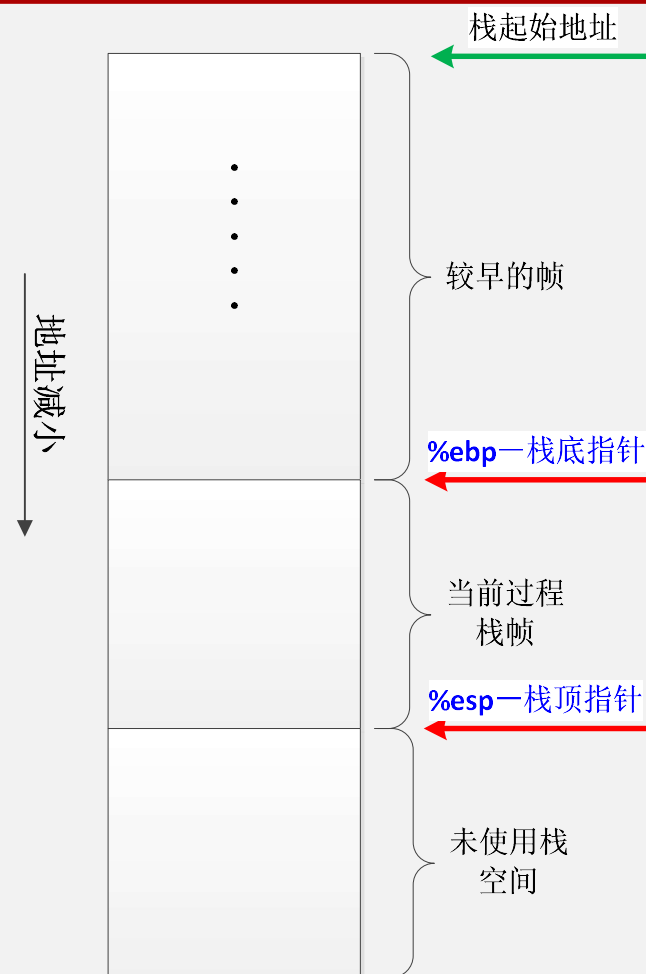
请填写左边代码空白处!

因为比例因子只能是1,2,4,8, 在LEA的独立电路中用移位寄存器可以简单高效地实现此类计算!

函数的栈帧

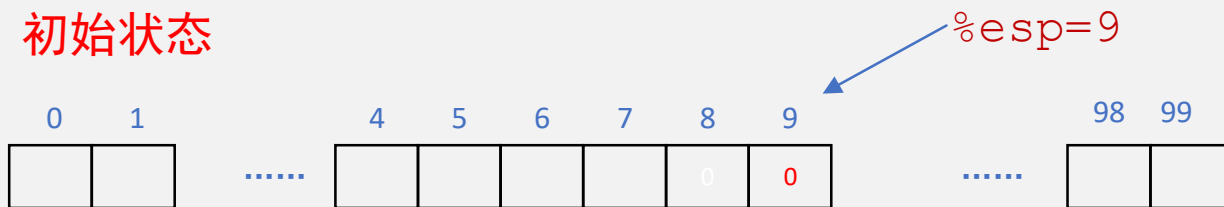
每一个函数或过程在执行时，都需要在内存中分配一个空间来保存运行时数据，这个空间由于是采用栈的方式进行操作，所以也称为**栈帧**。

- 当前函数或过程的栈顶地址保存在`%esp`中，栈底地址保存在`%ebp`中；
- 栈是向“**下**”增长的，或者说是向地址0x0处增加的，因此`%esp`中的值小于或等于`%ebp`中的值；
- 栈帧是内存中一段**连续的**内存空间；
- 被调用者的栈帧**紧挨**着调用者的栈帧；

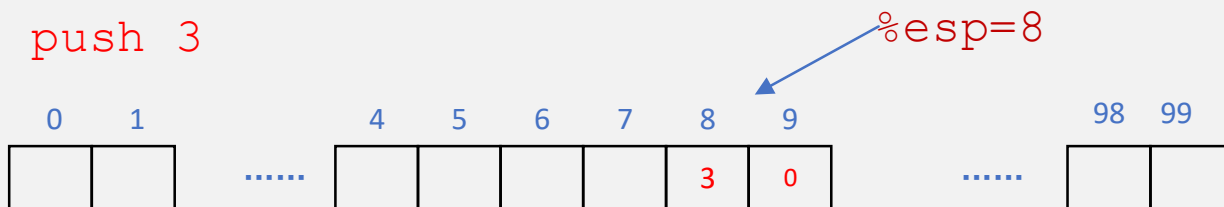


栈顶是朝着**低地址**方向
(栈是向着零地址方向增长)

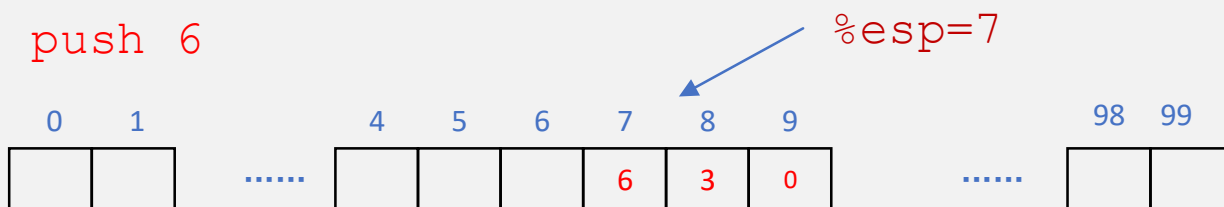
初始状态



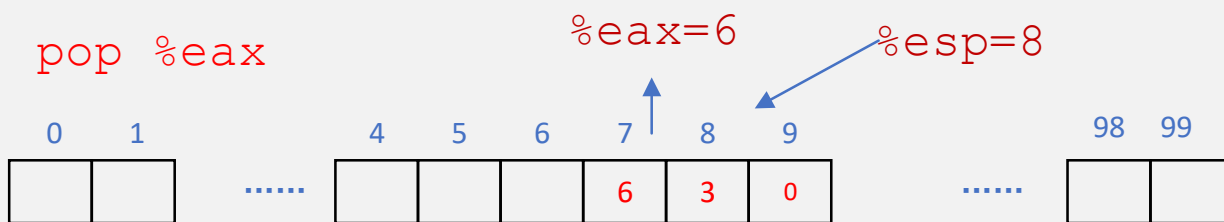
push 3



push 6

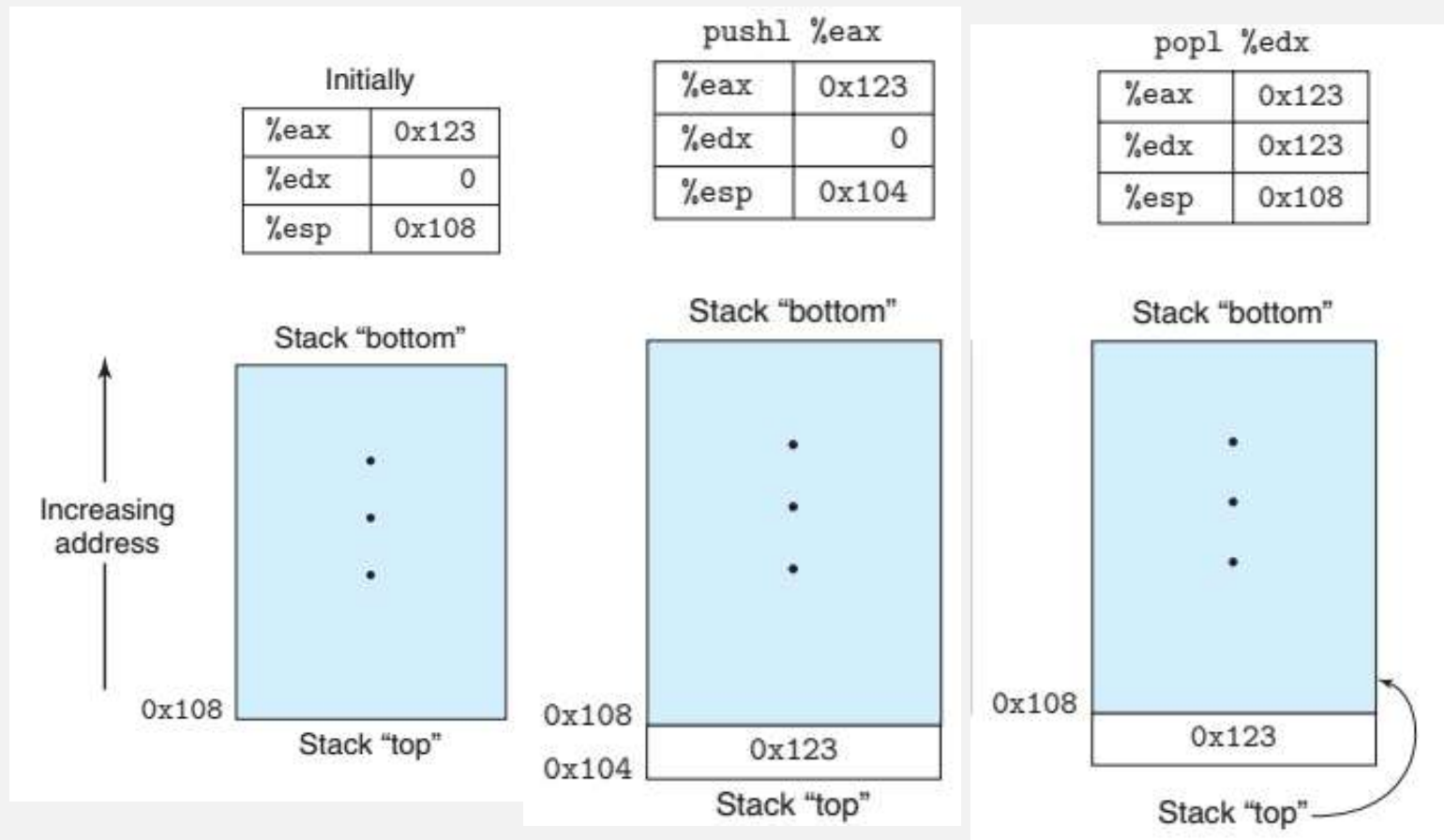


pop %eax



栈操作示例

0x123为4字节整形数据



栈操作指令

在每个程序所分配的内存中，划分出一段连续的区域，作为**栈空间** (1013.s)

栈：先进后出

栈顶指针：保存在**%esp**寄存器中

压栈：**push**

出栈：**pop**

0xbffff190	???	← %esp
0xbffff18f	0x88	
0xbffff18e	0x88	push
0xbffff18d	0x88	0x88888888
0xbffff18c	0x88	← %esp
0xbffff18b	0x12	
0xbffff18a	0x34	push %ebx
0xbffff189	0x56	
0xbffff188	0x78	← %esp
0xbffff187	0x56	pushw %bx
0xbffff186	0x78	← %esp
0xbffff185	0x43	pushw value
0xbffff184	0x21	← %esp

0xbffff183	0x08	
0xbffff182	0x04	push \$value
0xbffff181	0x90	
0xbffff180	0x99	← %esp

1013.s 压栈操作

0xbffff190	? ? ?	
0xbffff18f	0x88	
0xbffff18e	0x88	
0xbffff18d	0x88	
0xbffff18c	0x88	
0xbffff18b	0x12	
0xbffff18a	0x34	← %esp
0xbffff189	0x56	popw %cx
0xbffff188	0x78	← %esp
0xbffff187	0x56	
0xbffff186	0x78	popl %eax
0xbffff185	0x43	
0xbffff184	0x21	← %esp

0xbffff183	0x08	
0xbffff182	0x04	popl %ebx
0xbffff181	0x90	
0xbffff180	0x99	← %esp

1. %ebx=0x08049099

2. %eax=0x56784321

3. %ecx=0x5678

1013.s 弹栈操作

算术逻辑操作指令

一般算术/逻辑指令

incl D	加1操作	decl D	减1操作	SHR k, D	逻辑右移
negl D	取负	notl D	取反	SHL k, D	逻辑左移
addl S,D	加法	subl S,D	减法	SHA k, D	算术右移
imull S,D	乘	xorl S,D	异或	SAL k, D	算术左移
orl S,D	或	andl S,D	与		

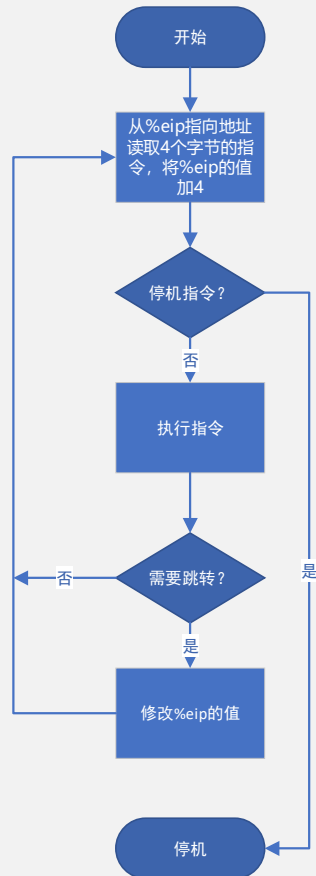
特殊算术指令

imull S	有符号乘法——将S与%eax中的值相乘，64位结果的高32位放%edx，低32位放%eax
mull S	无符号乘法——将S与%eax中的值相乘，64位结果的高32位放%edx，低32位放%eax
clt S	将%eax中的值按符号位扩展的方式转换为64位值，高32位放%edx，低32位放%eax
idivl S	有符号除法—— $R[\%edx] = R[\%edx]:R[\%eax] \bmod S$; $R[\%eax] = R[\%edx]:R[\%eax] / S$;
divl S	无符号除法—— $R[\%edx] = R[\%edx]:R[\%eax] \bmod S$; $R[\%eax] = R[\%edx]:R[\%eax] / S$;

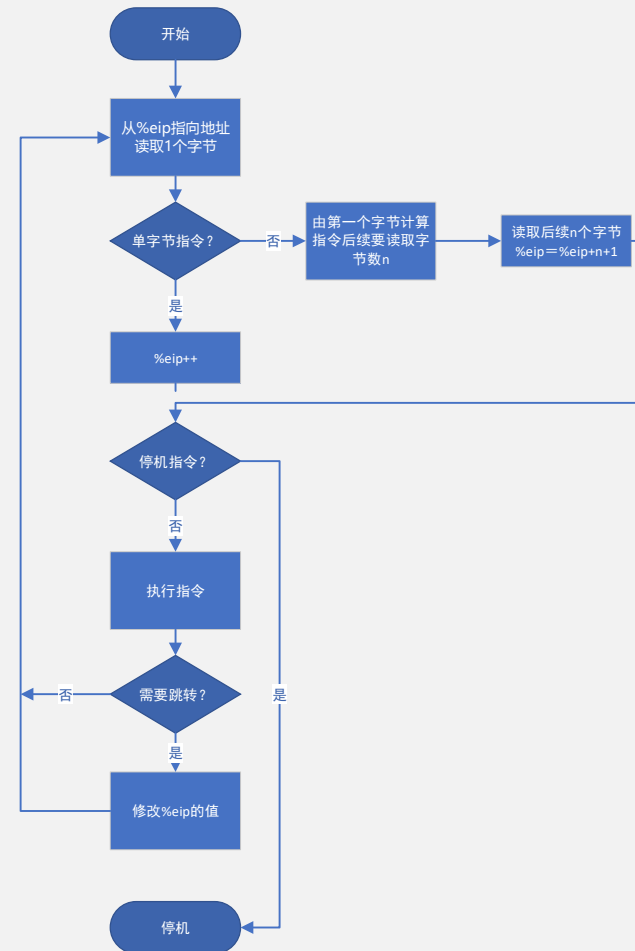
跳转指令

%eip - - 存放下一条要执行指令的地址

定长指令集 (假设为32位)



变长指令集



无条件跳转

JMP 指令

格式: **jmp Label**

```
804805a:  eb 05                                jmp     8048061 <exit>
804805c:  b8 05 00 00 00                      mov     $0x5,%eax
08048061 <exit>:
8048061:  b8 01 00 00 00                      mov     $0x1,%eax
```

1014.s

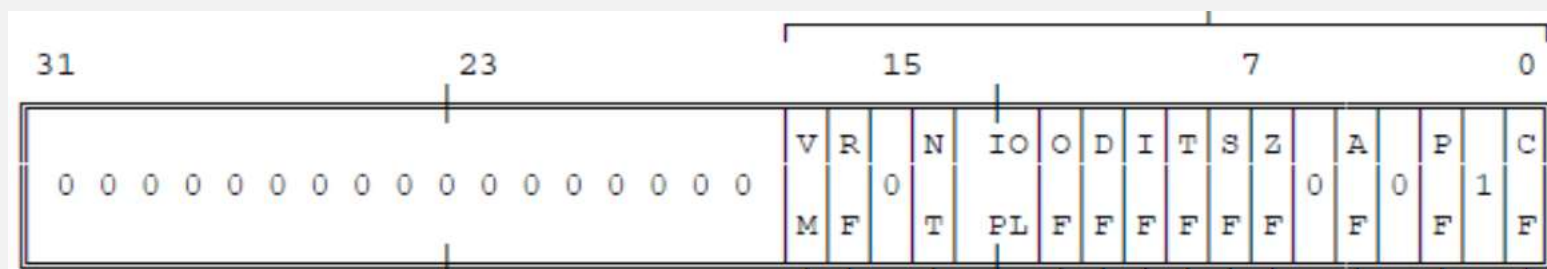
详见演示

这里的05，是将下一条指令（mov \$5, %eax）的地址（即当前PC所存地址）再加上05，就能得到跳转目的地<exit>的地址（教材pp.128）。

$0x804805c + 5 = 0x8048061 \rightarrow \text{exit}$ 所在的地址

条件跳转指令

条件码在%eflags寄存器中



SF 符号位
ZF 零标志位
CF 进位
OF 溢出

第7位
第6位
第0位
第11位

条件跳转指令

汇编执行思路

c code

```
if (x>y)
```

```
    A;
```

```
else
```

```
    B;
```

- ◆ 做减法 $x-y$ 或比较 x 与 y (`cmp y, x`);
- ◆ 根据 $x-y$ 的结果, 设置
CF, OF, SF, ZF各个位;
- ◆ 根据程序需求来判断用到的位。

条件码相关知识

- ◆ **inc**和**dec**指令不影响进位标志位，而**add \$1,%eax**与**sub \$1,%eax**等指令会影响进位标志位
- ◆ **cmp**指令是对两个数做减法，但不保留结果，仅根据结果设置标志位

条件码相关知识

- ◆ **test**指令对两个操作数做逻辑与运算，但不保留结果

```
testl    $0x4,%eax
          #0x4=00000000 00000000 00000000 00000100
jnz      *** #如果eax的倒数第三个bit为1，则跳转
testl    %ecx,%ecx
jz       **  #如果ecx为零，则跳转
```

- ◆ 对于CF标志位，有三条专门的指令

```
clc: 将CF标志位清零
stc: 将CF标志位设置为1
cmc: 将CF标志位置反
```

循环指令

- 循环可以通过跳转指令来实现，也可以利用`loop`指令来实现
- 计算一个整数数组中数字的和
- `1019.s`

2023年春季学期



下一节：信息表达

《计算机系统》课程教学组