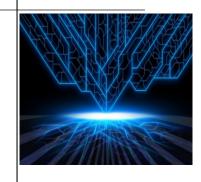
第7讲 数据传送操作



吴海军 南京大学计算机科学与技术系



数据格式



• C语言数据类型及在x86-64中的大小

| C声明 | Intel数据类型 | 汇编代码后缀 | 字节大小 |
|--------|-----------|--------|------|
| Char | 字节 | b | 1 |
| Short | 字 | W | 2 |
| Int | 双字 | | 4 |
| Long | 四字 | q | 8 |
| Char * | 四字 | q | 8 |
| float | 单精度 | S | 4 |
| double | 双精度 | I | 8 |



X86-64通用寄存器的功能



| %rax | %eax | %ax | %al | 返回值 |
|------------|-------|-------|-----------------------|--------|
| %rbx | %ebx | %bx | %bl | 被调用者保存 |
| %rcx | %ecx | %сх | %cl | 第4个参数 |
| %rdx | %edx | %dx | %dl | 第3个参数 |
| %rsi | %esi | %si | %sil | 第2个参数 |
| %rdi | %edi | %di | %dil | 第1个参数 |
| %rbp | %ebp | %bp | %bpl | 被调用者保存 |
| %rsp | %esp | %sp | %spl | 栈指针 |
| %r8 | %r8d | %r8w | %r8b | 第5个参数 |
| %r9 | %r9d | %r9w | %r9b | 第6个参数 |
| %r10 | %r10d | %r10w | %r10b | 调用者保存 |
| %r11 | %r11d | %r11w | %r11b | 调用者保存 |
| %r12 | %r12d | %r12w | %r12b | 被调用者保存 |
| %r13 | %r13d | %r13w | %r13b | 被调用者保存 |
| %r14 | %r14d | %r14w | %r14b | 被调用者保存 |
| 2028/01615 | %r15d | %r15w | %r15b _{#7} լ | # 被調 |

指令可以对这 16 个寄存器的低位字 节中存放的不同大 小的数据进行操作

生成1字节和2字 节数字的指令会保 持剩下的字节不变 ;生成4字节数字 的指令会把高位4 个字节置为0。



数据传送指令



通用数据传送指令:将数据从一个位置复制到另一个位置的 指令。

MOV: 一般传送指令,指令后缀为b、w、1、q。

MOVABSQ: 传送64位的绝对值到寄存器。

MOVS: 符号扩展传送,如movsbw、movsw1等

MOVZ: 零扩展传送,如movzwl、movzbl等

XCHG: 数据交换

PUSHL S: 压栈

POPL D: 出栈

● 输入输出指令: IN和OUT: I/O端口与寄存器之间的交换

• 标志传送指令

PUSHF: 将状态寄存器RFLAG内容压栈

POPF: 将栈顶内容传送状态寄存器RFLAG。



传送数据



- 源操作数三种类型:
 - 立即数Immediate: 整形常量
 - 有 '\$'前缀,如 \$0x400, \$-533
 - 不同的指令允许的立即数值范围不同
 - 寄存器Register:表示某个通用寄存器的内容
 - 有 '%' 前缀,如%rax,%r8d,%bx
 - 16个寄存器的低位 1、2、4或8字节中的一个作为操作数
 - 符号r_a 来表示任意寄存器 a, 用引用 R[r_a]来表示它的值。
 - 内存引用: 根据计算出来的有效地址访问某个内存位置。
 - M_b [Addr]表示对存储在内存中从地址 Addr 开始的b 个字节值的引用,为了简便通常省去下标b。



操作数寻址模式



• 有多种不同的寻址模式

| 类型 | 格式 | 操作数值 | 名称 |
|-----|--------------------|--------------------------------|------------|
| 立即数 | \$Imm | Imm | 立即数寻址 |
| 寄存器 | r _a | $R[r_a]$ | 寄存器寻址 |
| 存储器 | Imm | M[<i>lmm</i>] | 绝对寻址 |
| 存储器 | (r_a) | $M[R[r_a]]$ | 间接寻址 |
| 存储器 | $Imm(r_b)$ | $M[Imm+R[r_b]]$ | (基址+偏移量)寻址 |
| 存储器 | $(r_b + r_i)$ | $M[R[r_b]+R[r_i]]$ | 变址寻址 |
| 存储器 | $Imm(r_b + r_i)$ | $M[Imm+R[r_b]+R[r_i]]$ | 变址寻址 |
| 存储器 | $(, r_i, s)$ | $M[R[r_i] \cdot s]$ | 比例变址寻址 |
| 存储器 | $Imm(, r_i,s)$ | $M[Imm+R[r_i]\cdot s]$ | 比例变址寻址 |
| 存储器 | (r_b, r_i, s) | $M[R[r_b]+R[r_i] \cdot s]$ | 比例变址寻址 |
| 存储器 | $Imm(r_b, r_i, s)$ | $M[Imm+R[r_b]+R[r_i] \cdot s]$ | 比例变址寻址 |



多种寻址模式



rb:基址寄存器, ri: 变址寄存器, s: 比例因子, 取值1、2、4、8。

movl 8(%ebx,%eax,4), %eax



imul \$4, %eax
addl %ebx, %eax
addl \$8, %eax
movl (%eax), %eax

体现了CISC的"复杂性"



数据传送指令



```
C类似
      源
             目的
                      Src,Dest
      立即数 Reg movl $0x4050, %eax temp = 0x4050;

Imm Mem movb $-17, (%rsp) *p = -17;
存储器 Reg movb (%rdi,%rcx),%al temp = *p;
```

不能在一条指令里实现存储器到存储器传送!

指令的后缀、操作数的长度、寄存器的宽度要一致!



数据移动指令



• 在将较小的源值复制到较大的目的时使用。

| 指 | \$ | 效果 | 描述 |
|--------|--------|----------|----------------|
| MOVZ | S, R | R←零扩展(S) | 以零扩展进行传送 |
| movzbw | | | 将做了零扩展的字节传送到字 |
| movzbl | movzbl | | 将做了零扩展的字节传送到双字 |
| movzwl | | T | 将做了零扩展的字传送到双字 |
| movzbq | | l | 将做了零扩展的字节传送到四字 |
| movzwq | | | 将做了零扩展的字传送到四字 |

| 指令 | | 效果 | 描述 |
|--------|------|------------------|-----------------|
| MOVS | S. R | R←符号扩展(S) | 传送符号扩展的字节 |
| movsbw | | | 将做了符号扩展的字节传送到字 |
| movsbl | | | 将做了符号扩展的字节传送到双字 |
| movswl | | | 将做了符号扩展的字传送到双字 |
| movsbq | | | 将做了符号扩展的字节传送到四字 |
| movswq | | | 将做了符号扩展的字传送到四字 |
| movslq | | | 将做了符号扩展的双字传送到四字 |
| cltq | | %rax ←符号扩展(%eax) | 把%eax 符号扩展到%rax |

ZUZUIIIU



数据移动指令



• 数据传送指令如何修改目的寄存器的高位字节

movabsq \$0x0011223344556677, %rax

movb \$-1, %al

movw \$-1, %ax

movl \$-1, %eax

movq \$-1, %rax

%rax = 0011223344556677

%rax = 00112233445566FF

%rax = 001122334455FFFF

%rax = 0000000FFFFFFF

%rax = FFFFFFFFFFFFFF

- Cltq指令,没有操作数,以寄存器%eax作为源,%rax作为符号扩展结果的目的寄存器。
- 效果与指令movslq %eax, %rax一致, 但编码更紧凑。



数据移动指令



- 确定适当的指令后缀
 - mov w %eax, (%rsp)
 - mov w (%rax), %dx
 - mov b \$0xFF, %bl
 - mov b (%rsp,%rdx,4), %dl
 - mov (%rdx), %rax
 - mov w %dx, (%rax)
- 执行下列指令后,寄存器中数值
 - movabsq \$0x0011223344556677, %rax
 - movb \$0xAA, %dl
 - movb %dl,%al
 - movsbq %dl,%rax
 - movzbq %dl,%rax

$$%$$
rax = 0011223344556677

$$%dI = AA$$

$$%$$
rax = 00112233445566AA

$$%$$
rax = 0000000000000AA



寻址运算例子



| %eax | 0xf000 | | |
|------|----------------|--|--|
| %ecx | 0 x 100 | | |

| 表达式 | 地址运算 | | | |
|---------------|-------------------------|--|--|--|
| 0x8 (%eax) | 0xf000 + 0x8=0xf008 | | | |
| (%eax,%ecx) | 0xf000 + 0x100=0xf100 | | | |
| (%eax,%ecx,4) | 0xf000 + 4*0x100=0xf400 | | | |
| 0x80(,%eax,2) | 2*0xf000 + 0x80=0x1e080 | | | |

存储器地址:

| | _ | | | | | _ | 28 3 | - | | | _ | |
|---|---|---|---|---|---|---|------|---|---|---|---|---|
| 2 | 0 | 1 | 8 | 0 | 7 | 0 | 6 | 0 | 9 | 4 | 5 | 6 |

| 指令 | 寄存器eax中的数值 |
|---------------------|------------|
| movl \$12, %eax | 12 |
| movl (%eax), %eax | 8 |
| movl 12(%eax), %eax | 7 |



存储器操作数的寻址方式

b31



b0

int x;

float a[100];

short b[4][4];

char c;

double d[10];

d[i]为什么不从

540开始?

a[i]的地址如何计算?

 $104 + i \times 4$

i=99时,104+99×4=500

b[i][j]的地址如何计算?

 $504+i \times 8+j \times 2$

i=3、j=2时,504+24+4=532

d[i]的地址如何计算?

 $544 + i \times 8$

i=9財, 544+9×8=616

| | | 616 | | |
|------------|----------|----------|-----|-----|
| | | | | |
| 不从 - | с | i[0]—— | | 544 |
| ? | | | С | 536 |
| | b[3][3] | b[3] | [2] | 532 |
| | | | | |
| | b[0][1] | b[0] | [0] | 504 |
| | a[9 | 9] | | 500 |
| 32 | | : | | |
| | a[(| 0] | | 104 |
| | X | <u> </u> | | 100 |
| 第7讲 数据传送操作 | Ē | | | 14 |



存储器操作数的寻址方式



b0

```
b31
 int x;
 float a[100];
                                              d[9]
                                                             616
 short b[4][4];
 char c;
 double d[10];
                                              d[0]
                                                             544
各变量应采用什么寻址方式?
x、c: 位移 / 基址
                                                             536
                                                        C
a[i]: 104+i×4, 比例变址+位移
                                      b[3][3]
                                                  b[3][2]
                                                             532
d[i]: 544+i×8, 比例变址+位移
 b[i][j]: 504+i\times8+j\times2,
                                      b[0][1]
                                                  b[0][0]
                                                             504
        基址+比例变址+位移
                                                             500
                                            a[99]
将b[i][j]取到AX中的指令可以是:
"movw 504 (%ebp, %esi, 2), %ax"
                                             a[0]
                                                             104
其中, i×8在EBP中,j在ESI中,
                                                             100
                                              X
          2为比例因子
```



x86-64使用寄存器传递参数



- 使用寄存器传递参数
 - 第1个参数 xp存放在%rdi, 第2个参数y存放在%rsi
 - 函数通过寄存器%rax 返回数值。

```
long exchg(long *xp, long y)
{
  long x = *xp;
    *xp=y;
  return x;
}
```

```
exchg:
  movq (%rdi), %rax
  movq %rsi, (%rdi)

ret
```

C语言中指针类型其实就是地址。间接引用指针就是将该指针放在一个寄存器中。

局部变量x通常是保存在寄存器中,而不是内存中。 访问寄存器比访 问内存要快得多。



数据传送指令-压栈

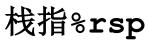
地址增大

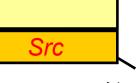
栈底

- 一块特殊的内存区,用于过程调用等
 - 后进先出、向低地址空间生长。
 - %rsp堆栈指针寄存器:存放栈顶地址, 栈的最低地址。
 - %rbp基址指针寄存器:存放栈段基地址
- 压栈push
 - pushq **Src**
 - %rsp 减8: 向下移动栈顶指针
 - 在%rsp给出的地址处写入操作数

指令长度 pushq Src 1个字节 Subq \$8,%rsp Movq Src, (%rsp)

指令长度 6个字节





栈顶

第7讲 数据传送操作

栈向下生长



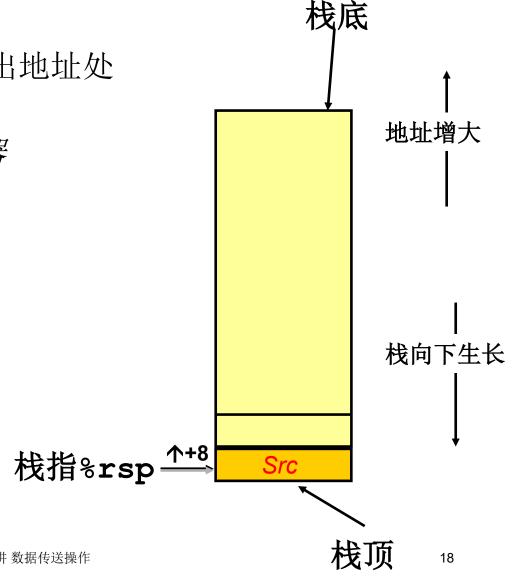
数据传送指令-出栈



- 出栈pop
 - popl **Dest**: 从%rsp给出地址处 读取操作数
 - 将操作数写到Dest寄存器
 - %rsp 加8

Popq Dest

Movq (%rsp), Dest addq \$8, %rsp





栈操作例子



| | 栈 | | pushq %rax | | popq %rdx |
|-------|-------|-------|------------|----------------|-----------|
| | | | | | |
| 0x110 | | | | | |
| 0x110 | | 0x110 | | 0x110 | |
| 0x108 | 123 | 0x108 | 123 | 0x108 | 123 |
| | | 0x100 | 213 | 0 x 100 | 213 |
| | 寄存器 | | | | |
| %rax | 213 | %rax | 213 | %rax | 213 |
| %rdx | 555 | %rdx | 555 | %rdx | 213 |
| %rsp | 0x108 | %rsp | 0x100 | %rsp | 0x108 |