第18章 x86-64位汇编程序设计



- 18.1 x86-64位汇编程序设计基础 寄存器、寻址方式、指令系统
- 18.2 64位的程序设计 64位平台下与32位平台下的差别 编程示例
- 18.3 x86-64机器指令编码规则





- x86-64: Intel 64
 x64 (64-bit eXtented),
 是x86架构的64位拓展。
- ➤ x86-64的指令集与x86-32指令集兼容。

- ➤ 在此之前, Intel公司推出了IA-64架构
- ➤ IA-64架构采用的是全新的指令集
- ▶ 与x86-32不兼容
 Intel CPU 广泛使用是x86-64指令集





通用寄存器

- ➤ 16个64位的通用寄存器
 rax、rbx、rcx、rdx、rbp、rsi、rdi、rsp、r8、r9、r10、r11、r12、r13、r14、r15
- 这些寄存器的低双字、最低字、最低字节都可以被独立的访问,各自都有自己的名字
- ▶ 低双字寄存器eax、ebx、ecx、edx、ebp、esi、edi、esp、r8d、r9d、r10d r15d



通用寄存器

- ▶ 低字寄存器ax、bx、cx、dx、bp、si、di、sp、r8w、r9w、r10w -- r15w
- ▶ 最低字节寄存器al、bl、cl、dl、bpl、sil、dil、spl、r8b、r9b、r10b -- r15b





标志寄存器 rflags

- > 64位的寄存器,是标志寄存器eflags的扩展
- ➤ 低32位与eflags相同,目前其高32位并未使用





指令指针rip

- ➤ rip的作用与eip是相同的,用来保存当前将要 执行的指令的偏移地址
- > 与eip一样,不允许直接使用rip的名字
- ➤ rip的值由CPU自动维护,不论是顺序执行的指令,还是转移等指令,都会自动的更新rip。
- ➤ 16位的段寄存器cs、ds、es、ss、fs、gs仍保持不变。





浮点及多媒体寄存器

- ➢ 对于x87 FPU而言,仍然使用 32环境下的浮点 寄存器st(0)-st(7)。
- ➤ 对于MMX,使用原来的8个64位寄存器mm0-mm7。
- ▶ 对于SSE,使用128位的寄存器xmm0-xmm7。
- ➤ 在SSE2中,新增了8个寄存器 xmm8-xmm15。
- ➤ 在AVX中,除了原来的8个256位寄存器ymm0ymm7外,增加了8个寄存器 ymm8-ymm15。





寻址方式

- 立即寻址、寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址、变址寻址、基址加变址寻址。
- 內存的地址是64位的,对应内存寻址的四种方式中,计算出的地址是64位的。
- 内存寻址中,不能使用32位的寄存器,要使用 64位的寄存器。
- ▶ 比例因子仍为 1、2、4、8
- ▶ 偏移量为 8位、16位、32位的有符号常量值, 而不能使用64位的偏移量



指令系统

- ➤ x86-64指令基本上向下兼容x86-32的指令集。
- ▶ 对大多数的x86-32指令进行了升级。
- ▶ 指令默认使用的寄存器升级到64位的寄存器。
- > 增加了一些新的指令
- ▶ 删除了几条指令





指令系统

➤ x86-64指令基本上向下兼容x86-32的指令集。

```
: 一般数据传送指令
     al, 8
mov
             : 数据交换指令
xchg
     eax, ebx
             : 加法指令
     ah, 10h
add
             ; 有符号乘法指令
imu1
     bx, 2
sh1
             :逻辑左移指令
     ax, 2
             ; 转移指令
     11
jmp
```





指令系统

▶ 对大多数的x86-32指令进行了升级。

```
rax, 1234567887654321h
mov
add
      rax, rbx
sub
      rax, 1234h
1ea
     rax, x
      rcx, [rax]
cmp
and [r10+5], d1
sh1
      rax, 4
movsx rax, x
movzx rbx, y
push
     r10
      r11
pop
```





指令系统

▶ 指令默认使用的寄存器升级到64位的寄存器

push和pop:rsp 指向栈顶;

loop: rcx 控制循环次数;

rep/repe/repne前缀: rcx来控制循环次数;

串操作指令: rsi、rdi指向操作数的地址。





- ➤ 从机器语言的角度来看,x86-32与x86-64 CPU 程序的差别不大:
- ▶ 使用 VS2019开发汇编语言程序时,32位和64位 编译链接器不同,分别是ml.exe 和ml64.exe。





m164. exe 对于很多高级用法不支持

- 不支持处理器选择伪指令无 ".686P"、".xmm"的用法;
- ➤ 不支持存储模型说明伪指令 无 ". model"的用法;
- 不支持 invoke 伪指令,函数调用的参数传递由编程者自己掌控;
- 不支持条件流控制伪指令
- ➤ 不持 "end 表达式"的用法,要在项目属性中设置程序的入口点;



m164. exe 对于很多高级用法不支持

- ▶ 不支持在C语言程序中内嵌汇编;
- ➤ 不支持 ". stack" 定义堆栈段。

32位与64位平台下,在C语言函数、Windows API函数调用方面也出现了较大的变化。





. data

MessageBoxA proto
lpContent db 'Hello x86-64',0
lpTitle db 'My first x86-64 Application',0
.code
start proc 弹出一个消息框
sub rsp, 28h
xor r9d, r9d

lea rdx, lpContent
xor rcx, rcx

lea r8, lpTitle

call MessageBoxA

add rsp, 28h ret

start endp

end





程序自我修改,在程序的运行中,修改了机器

码, 使得程序运行结果发生了变化。

```
VirtualProtect 变更认可页面区域上的保护。
BOOL VirtualProtect(
LPVOID 1pAddress, // 变更属性的内存起始地址
DWORD dwSize, //要改变属性的内存区域大小
DWORD flNewProtect, //内存新的属性类型,设置为
//PAGE_EXECUTE_READWRITE(0x40)时该内存页为可读可写可
//执行。
PDWORD 1pf101dProtect //内存原始属性类型保存地址。
);
```



程序自我修改,在程序的运行中,修改了机器

码,使得程序运行结果发生了变化。

```
extern MessageBoxA : proc
extern ExitProcess : proc
extern VirtualProtect : proc
.data
szMsg1    db 'before Modify : Hello ', 0
szMsg2    db 'After Modify : Interesting ', 0
szTitle    db 'Modify Program Self', 0
oldprotect    dd ?
```





```
. code
mainp proc
sub rsp, 28H
lea r9, oldprotect
    ;参数 pfloldProtect 指向前一个内存保护值
mov r8d, 40H
   : 参数 flNewProtect 要应用的内存保护的类型
mov rdx, 1
   ; 参数 dwsize, 要更改的内存页面区域的大小
lea rcx, ModifyHere
   ; lpAddress, 要更改保护特性的虚拟内存的基址
call VirtualProtect 允许程序修改
add rsp, 28H
```



```
lea rax, ModifyHere
inc byte ptr [rax] 修改程序的核心语句
; jz, jnz的机器码分别为 74H, 75H
: 可比较有此语句和无此语句程序运行结果的差异
```

lea rdx, szMsg1
xor eax, eax
ModifyHere:
 jz next
 lea rdx, szMsg2
next:





```
next:
  sub rsp, 28H
 mov r9d, 0
  lea r8, szTitle
  mov rcx, 0
  call MessageBoxA
  add rsp, 28h
  mov rcx, 0
  call ExitProcess
mainp endp
end
```

显示对话框



第18章 x86-64位汇编程序设计



- ➤ x86-64位 CPU中的寄存器、寻址方式、指令系统
- ▶ 指令系统、编码规则与 32位 CPU 兼容
- ➤ VS2019提供的64位、32位编译器有差异 64位的编译器对很多伪指令尚不支持,使得用汇 编语言写源程序比32位程序的开发要麻烦一些。

