# 《漏洞利用及渗透测试基础》实验报告

姓名: 张洋 学号: 2111460 班级: 信安二班

## 实验名称:

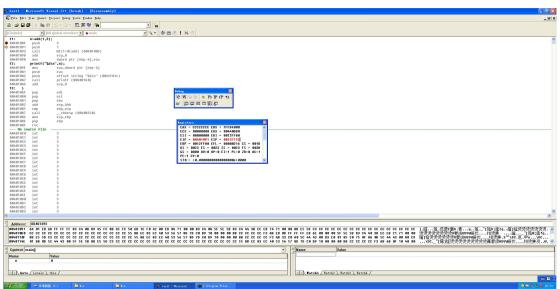
IDE 反汇编实验

## 实验要求:

根据第二章示例 2-1,在 XP 环境下进行 VC6 反汇编调试,熟悉函数调用、栈帧切换、CALL 和 RET 指令等汇编语言实现,将 call 语句执行过程中的 EIP 变化、ESP、EBP 变化等状态进行记录,解释变化的主要原因。

#### 实验过程:

1. 进入 VC 反汇编



2. 观察 add 函数调用前后语句

```
11:
            n=add(1,3);
0040108F
                          3
             push
             push
                          1
  00401091
  00401093
             call
                          @ILT+0(add) (00401005)
  00401098
              add
                          esp,8
  0040109B
                          dword ptr [ebp-4],eax
```

调用 add 函数前,实现参数从右到左入栈。

push 3: ESP 向低地址扩展,由 0012FF30 变为 0012FF2C。

push 5: ESP 向低地址扩展,由 0012FF2C 变为 0012FF28。

call 指令调用 add 函数后执行 add esp, 8, 执行完这条指令后可以发现 esp 的地址回到执行第一条指令(push 3)之前。

3. add 函数内部栈帧切换等关键汇编代码

```
2:
     int add(int x,int y)
3:
     {
00401030
          push
                      ebp
00401031
          mou
                      ebp,esp
00401033
          sub
                      esp,44h
00401036
          push
                      ebx
00401037
          push
                      esi
00401038 push
                      edi
                      edi,[ebp-44h]
00401039 lea
0040103C mov
                      ecx,11h
                      eax, 0CCCCCCCCh
00401041 mov
00401046
                      dword ptr [edi]
          rep stos
         int z=0;
4:
00401048
         mov
                      dword ptr [ebp-4],0
5:
         z=x+y;
                      eax, dword ptr [ebp+8]
0040104F
          mov
                      eax, dword ptr [ebp+0Ch]
00401052
          add
00401055
                      dword ptr [ebp-4],eax
          mov
6:
         return z;
00401058
                      eax, dword ptr [ebp-4]
         mov
7:
0040105B
          pop
                      edi
0040105C
                      esi
          pop
0040105D
          pop
                      ebx
0040105E
          mov
                      esp,ebp
00401060
          pop
                      ebp
00401061
          ret
```

CALL 指令执行进入 add 函数内部。ESP 变为 0012FF24 并将返回地址 00401098 (add 指令的地址)压入栈。此时 EIP 值为 00401005,接下来将进行的操作为对代码区的调整。进行以下操作:

- (1)将EBP地址入栈(主函数栈帧地址),发生栈帧调整。ESP变为00401098。
- (2)为 add 函数开辟栈帧,EBP 由 0012FF80 (原主函数栈帧地址) 变为 0012FF20 (ESP 的值),为 add 函数设置了基址 0012FF20,把栈顶 esp 设置在 0012FEDC 处。
  - (3)将ebx, esi, edi(主函数可能用到的寄存器的值)依次入栈。ESP变为0012FED0
  - (4)进行 11h 次循环,将 add 函数的栈帧空白处均初始化为 CC
  - (5)将edi, esi, ebx 依次出栈。ESP 变为 0012FEDC
- (6) 调整栈帧, 栈顶指向 00401098。RET 后 EIP 变为 00401098, 返回到原函数 call 的下一条指令。
  - (7) add 函数结束后调整栈帧,回到主函数,栈帧的基底地址 EBP 变为 0012FF80。

## 心得体会:

通过实验,我掌握了 CALL 指令和 RET 指令的用法: CALL 指令调用一个过程,指挥处理器从新的内存地址开始执行,使用 RET 指令将处理器转回到该过程被调用的程序点上。CALL 指令将其返回地址压入堆栈,再把被调用过程的地址复制到指令指针寄存器。当过程准备返回时,它的 RET 指令从堆栈把返回地址弹回到指令指针寄存器。RET 指令实际就是执行了 pop EIP。

此外,通过本实验,我还掌握了多个汇编语言的用法:

- (1) 进栈指令 PUSH 和出栈指令 POP 指令的基本功能: PUSH 指令在程序中常用来暂存某些数据,而 POP 指令又可将 这些数据恢复。
- (2) 加法指令 ADD 和减法指令 SUB

指令支持的寻址方式:他们两个操作数不能同时为存储器寻址。即为除源操作数为立即数的情况外,源操作数和目地操作数必须有一个寄存器寻址方式。

# (3) 循环指令 LOOP

指令的基本功能: ①  $(CX) \leftarrow (CX) - 1$  ② 若  $(CX) \neq 0$ ,则  $(IP) \leftarrow (IP)$  当前 + 位移量,否则循环结束。