《软件安全》实验报告

姓名: 邢清画 学号: 2211999 班级: 1023

实验名称:

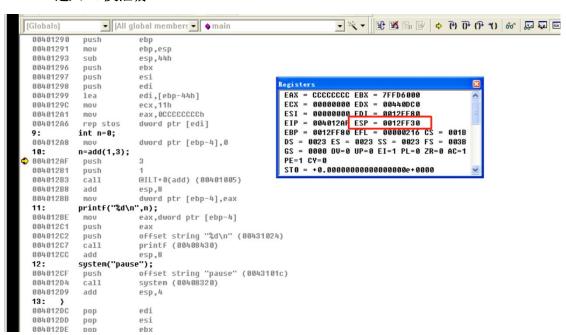
IDE 反汇编实验

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



在 add 调用前, 栈不断向上走, ESP 的值减小 (由 0012FF30 到 0012FF2C), 变为更低的地址。

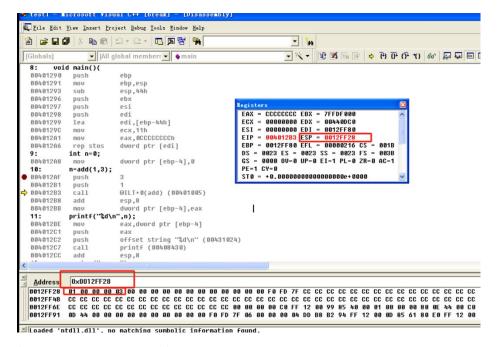
2. 观察 add 函数调用前后语句

```
10:
            n=add(1,3);
 004012AF
             push
                          3
  004012B1
             push
  004012B3
                          @ILT+0(add) (00401005)
             call
  004012B8
             add
                          esp.8
                          dword ptr [ebp-4],eax

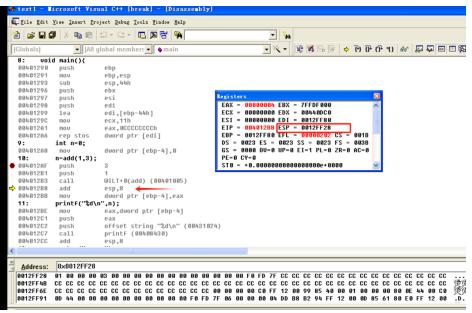
→ 004012BB

             mov
```

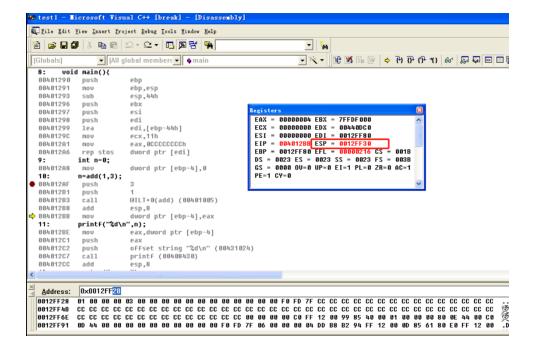
进入 add 函数后,参数由右向左依次入栈; EIP 寄存器存放的下一条指令(下一条步的地址)数值递增; ESP 的值不断减小(由高地址向低地址变化)。进行到 call 语句时,进行了两个关键步骤, 1. 返回地址入栈(EIP 中的值入栈), ESP 的值改变(由 0012FF28 变为 0012FF24); 2. 代码区跳转, EIP 寄存器中的值是 call 指令的参数,指向 add 函数入口的地址,进入 add 函数内部。(详细图片记录如下)



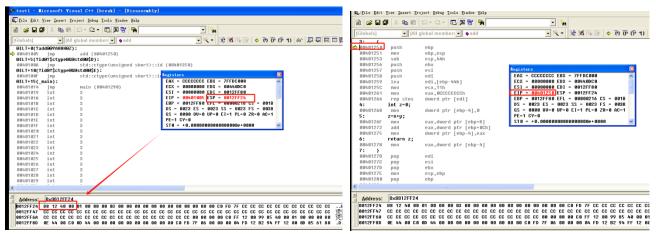
如上图变化所示, 3和1依次入栈, ESP不断减小(至0012FF28)。



运行完 call 之后, ESP 与之前相同 (0012FF28)

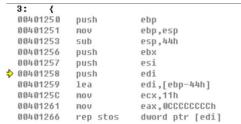


add 函数调用完, ESP 恢复到调用之前的状态(0012FF30), EAX=4, 赋值给 n, 完成整个调用。

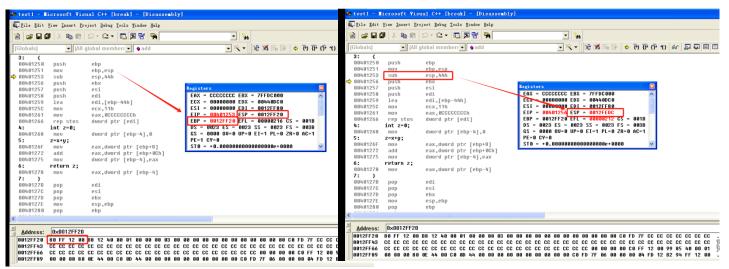


恰好是 add 函数运行完要返回的地址,进行 call 的返回地址入栈和代码区跳转。

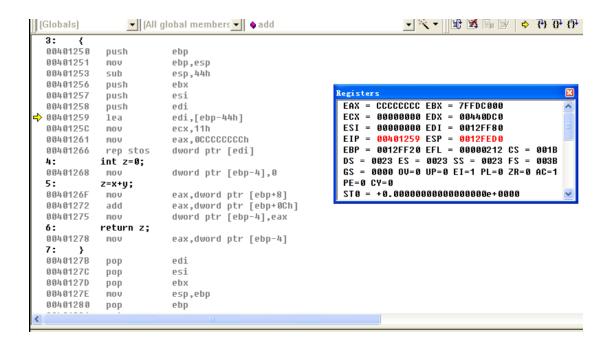
3. add 函数内部栈帧切换等关键汇编代码



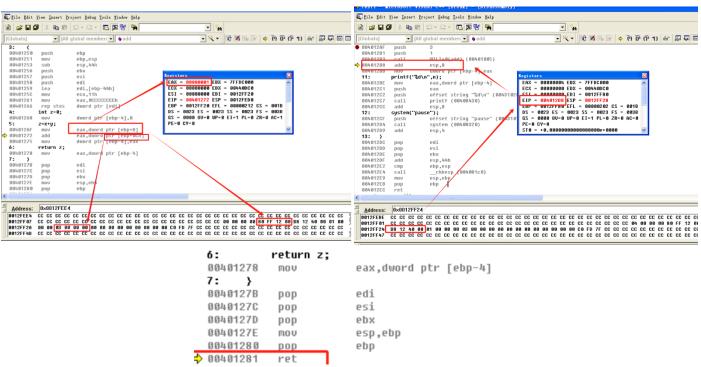
栈帧切换部分,EBP 寄存器的值入栈用来储存当前函数的栈帧起点,



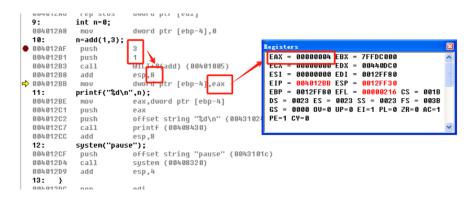
Mov 把 ESP 的值赋给 EBP, 栈顶向上移, 然后将 ESP 寄存器的值减去 44h 完成栈帧切换。



ESP 的值不断减小,栈顶不断提高,提高了 44h。下面四行代码是进行初始化的操作,ecx 计数寄存器,进行循环操作 11 次。将 0 赋给 ebp-4



栈顶指向主函数返回地址,返回值放入 EAX, 之前压入栈的数据出栈,将 EBP 的值赋给 ESP,将 add 函数的栈帧清空, EBP 出栈,执行 ret 指令,返回地址放入 EIP 寄存器完成跳转,返回到 main 函数中将栈顶指针加 8,恢复到之前的状态,完成调用。



心得体会:

- 1. 通过实验,掌握了 RET 指令的用法; RET 指令实际就是执行了 Pop EIP
- 2. add 指令表示加法, sub 指令表示减法, mov 完成将后面的值赋值给前面, ebp+和参数 有关, ebp-和局部变量有关, call 指令进行函数调用。
- 3. EIP 指令的值变化,进行程序的跳转(跳转到 EIP 的目标地址),从而执行目标地址中的命令,函数的调用和返回,即保存当前的 EIP 中的指令地址,返回时重新将该地址放入 EIP 寄存器。
- 4. ecx 计数寄存器通常意味着要进行循环。