



南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异



汇编语言与逆向技术

第11章 C语言程序逆向分析

王志

zwang@nankai.edu.cn

南开大学 网络空间安全学院

2024-2025学年



允公允能 日新月异

本章知识点

- 识别函数
 - 难点：参数、局部变量、栈指针、函数调用约定
- 识别变量、数组、结构体
- 识别IF分支结构
- 识别Switch结构
- 识别循环结构



南开大学
Nankai University



南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异

识别函数

Windows将程序转载到内存之后，执行的第一条指令是不是main函数的指令？

作答



允公允能 日新月异

启动函数

- 在编写Win32应用程序时，在源码里都有一个WinMain函数。
- Windows程序的执行并不是从WinMain函数开始的，而是先执行启动函数
 - 首先执行启动函数的代码，启动函数是编译器生成的
 - 启动函数初始化进程完成后，才会执行WinMain函数



南开大学
Nankai University



允公允能 日新月异

启动函数

- C/C++程序运行时，启动函数的作用基本相同
 - 检索指向新进程的命令行指针
 - 检索指向新进程的环境变量指针
 - 全局变量初始化
 - 内存栈初始化



南开大学
Nankai University



启动函数

- 当所有的初始化操作完成后，启动函数就会调用应用程序的进入点函数(main和WinMain)。
- 调用**WinMain**函数的示例

```
GetStartupInfo (&StartupInfo);  
Int nMainRetVal = WinMain(GetModuleHandle(NULL),NULL,pszCommandLineAnsi, \  
                          (StartupInfo.dwFlags&STARTF_USESHOWWINDOW)?StartupInfo.\  
                          wShowWindow:SW_SHOWDEFAULT);
```





启动函数

EXE文件的入口点并不是
main函数，而是一段启动函
数代码

Headers

Type:	PE 32-bit	Section Alignment:	0x1000
Machine:	I386	File Alignment:	0x200
Endianness:	Little	Checksum:	0x0
Subsystem:	WINDOWS_CUI	Base of Code:	0x401000
Timestamp:	Sun Dec 3 15:55:56 2023	Base of Data:	0x404000
Timestamp (Hex):	0x656c348c	Size of Code:	0x2e00
Current Base:	0x400000	Size of Init Data:	0x3800
Image Base:	0x400000	Size of Uninit Data:	0x0
Entry Point:	0x401014	Size of Headers:	0x400

```
00401014  uint32_t j__mainCRTStartup(void* __formal0)
```

```
00401014  e9d6080000  jmp  _mainCRTStartup
```





允公允能 日新月异

启动函数

```
00401779 call    j___get_initial_narrow_environment
0040177e mov     edi, eax
00401780 call    j____p___argv
00401785 mov     esi, dword [eax]
00401787 call    j____p___argc
0040178c push    edi {Target_1}
0040178d push    esi {var_10_4}
0040178e push    dword [eax] {var_14_2}
00401790 call    j__main
00401795 add     esp, 0xc
00401798 mov     esi, eax
0040179a call    j____scrt_is_managed_app
0040179f test    al, al
004017a1 je     0x40180e
```



函数

- 程序通过**CALL**指令来调用函数，在函数执行结束后，通过**RET**指令返回调用程序继续执行

```

00401510  int32_t _printf(char const* _Format, ...)

00401510  56          push     esi {__saved_esi}
00401511  8b742408    mov     esi, dword [esp+0x8 {_Format}]
00401515  6a01        push     0x1
00401517  ff15d8714000 call    dword [___acrt_iob_func]
0040151d  83c404      add     esp, 0x4
00401520  8d4c240c    lea     ecx, [esp+0xc {_ArgList}]
00401524  51          push     ecx {_ArgList} {var_8}
00401525  6a00        push     0x0 {var_c}
00401527  56          push     esi {var_10}
00401528  50          push     eax {var_14}
00401529  e87bfcffff call    j_____local_stdio_printf_options
0040152e  ff7004      push     dword [eax+0x4] {var_18} {_OptionsStorage}
00401531  ff30        push     dword [eax] {var_1c} {_OptionsStorage}
00401533  ff15e0714000 call    dword [___stdio_common_vfprintf]
00401539  83c418      add     esp, 0x18
0040153c  5e          pop     esi {__saved_esi}
0040153d  c3          retn    {_return_addr}
    
```



允公允能 日新月异

函数

- C++ 函数定义
- `return_type` `function_name`(`parameter list`) {
 body of the function
}



函数的参数如何传递、局部变量如何定义、函数如何返回？

Call指令

- 函数调用使用Call指令
- 常见的Call指令的操作码是E8，操作数是32位有符号的相对位移，相对于EIP寄存器的值（a signed displacement relative to the current value of the instruction pointer in the EIP register）
- Call指令的地址是opcode + EIP

Opcode	Mnemonic	Description
E8 cw	CALL rel16	Call near, relative, displacement relative to next instruction
E8 cd	CALL rel32	Call near, relative, displacement relative to next instruction
FF /2	CALL r/m16	Call near, absolute indirect, address given in r/m16
FF /2	CALL r/m32	Call near, absolute indirect, address given in r/m32
9A cd	CALL ptr16:16	Call far, absolute, address given in operand
9A cp	CALL ptr16:32	Call far, absolute, address given in operand
FF /3	CALL m16:16	Call far, absolute indirect, address given in m16:16
FF /3	CALL m16:32	Call far, absolute indirect, address given in m16:32

00401483	e8ebfbffff	call	j__printf
00401488	8d442404	lea	eax, [esp+0x4 {var_54}]
0040148c	50	push	eax {var_54} {var_5c}
0040148d	684c4b4000	push	`string'::%s {var_60} {"%s"}
00401492	e887fbffff	call	j__scanf
00401497	6a16	push	0x16 {var_64}
00401499	8d442410	lea	eax, [esp+0x10 {var_54}]

如下图所示，指令“call j__scanf”的二进制编码是e8 87 fb ff ff，该call指令所在的内存地址是00401492h，则j__scanf函数的入口地址是 [填空1].

注意：内存地址的书写格式，例如0040101Eh，可以写成0040101E、0040101eh、0040101e，都是正确的。32位的内存地址要保证8个有效字符，字符之间不加空格。

```
00401483 e8ebfbffff call j__printf
00401488 8d442404 lea eax, [esp+0x4 {var_54}]
0040148c 50 push eax {var_54} {var_5c}
0040148d 684c4b4000 push `string'::%s {var_60} {"%s"}
00401492 e887fbffff call j__scanf
00401497 6a16 push 0x16 {var_64}
00401499 8d442410 lea eax, [esp+0x10 {var_54}]
```

正常使用填空题需3.0以上版本雨课堂

作答





Call指令

- call指令的内存00401492h
- 下一条指令的地址是 $00401492h + 5 = 00401497h$
- call指令的操作数是一个有符号相对位移值0ffffb87h (符号位)
- j_scan函数的入口地址是 $00401497h + 0ffffb87h = 10040101Eh$





允公允能 日新月异

栈

- 栈是一种后入先出的数据存储结构
- 函数的参数、局部变量、返回地址等被存储在栈中
- **ESP** (Extended Stack Pointer) 存储栈顶的内存地址，栈指针
- **EBP** (Extended Base Pointer) 存储栈底的内存地址，帧指针
- **PUSH**指令将数据压入栈顶
- **POP**指令从栈顶取出数据



南开大学
Nankai University

如下图所示，指令“Push 30”执行之前，ESP的值是0019FA80。Push指令执行之后，ESP的值是[填空1]。
 注意：32位的内存地址要保证8个有效字符，字符之间不加空格

00401099	6A 30	push 30
0040109B	6A 00	push 0
0040109D	50	push eax
0040109E	E8 2D0E0000	call crackme1.401ED0
004010A3	83C4 0C	add esp,C
004010A6	817D 0C 11010000	cmp dword ptr ss:[ebp+C],111
004010AD	0F85 C3000000	jne crackme1.401176
004010B3	0FB745 10	movzx eax,word ptr ss:[ebp+10]
004010B7	83E8 02	sub eax,2
004010BA	0F84 AE000000	je crackme1.40116E
004010C0	2D E7030000	sub eax,3E7
004010C5	74 23	je crackme1.4010EA

EAX	0019FA80
EBX	00000001
ECX	00401090
EDX	00000000
EBP	0019FAB0
ESP	0019FA80
ESI	00401090
EDI	00210AB0

0019FA80	00000000	
0019FA84	001F0008	
0019FA88	779F9210	ntdll.Ntdll
0019FA8C	779F9380	ntdll.Ntdll
0019FA90	00F054C0	
0019FA94	779A7484	返回到 ntdll
0019FA98	75926AFF	返回到 user
0019FA9C	80010101	
0019FAA0	00008002	

正常使用填空题需3.0以上版本雨课堂

作答



南开大学
Nankai University



允公允能 日新月异

●	00401099	6A 30	push 30
→ ●	0040109B	6A 00	push 0
●	0040109D	50	push eax
●	0040109E	E8 2D0E0000	call crackme1.401ED0
●	004010A3	83C4 0C	add esp,C
●	004010A6	817D 0C 11010000	cmp dword ptr ss:[ebp+C],111
-- ●	004010AD	0F85 C3000000	jne crackme1.401176
●	004010B3	0FB745 10	movzx eax,word ptr ss:[ebp+10]
●	004010B7	83E8 02	sub eax,2

EAX	0019FA80
EBX	00000001
ECX	00401090
EDX	00000000
EBP	0019FAB0
ESP	0019FA7C
ESI	00401090
EDI	00210AB0

0019FA7C	00000030	
0019FA80	00000000	
0019FA84	001F0008	
0019FA88	779F9210	ntdll.
0019FA8C	779F9380	ntdll.
0019FA90	00F054C0	
0019FA94	779A7484	返回到
0019FA98	75926AFF	返回到
0019FA9C	80010101	
0019FAA0	00008002	





函数的调用过程

- (1) 传参：使用push指令将参数压入栈中。
- (2) 保存返回值：call memory_location
 - call的返回地址压入栈中
 - 修改EIP的值
- (3) 保存栈帧：push ebp, mov ebp, esp
- (4) 创建局部变量：add esp xxx
 - xxx（局部标量占用的空间）
 - 在栈中分配局部变量的空间



传递参数、保存返回地址

- 0040101d **push** **0x2**
- 0040101f **push** **0x1**
- 00401021 **call** **func**
- 00401026 add esp, 0x8

```
_func:  
00401000 push ebp  
00401001 mov  ebp, esp  
00401003 sub  esp, 0x8  
  
.....  
  
0040101f mov  esp, ebp  
00401021 pop  ebp  
00401022 retn
```



局部变量的初始化

```
; int __stdcall sub_401018(LPCVOID lpBuffer)
sub_401018      proc near                                ; CODE XREF: start+A↑p
|
nNumberOfBytesToWrite= dword ptr -0Ch
NumberOfBytesWritten= dword ptr -8
hFile          = dword ptr -4
lpBuffer       = dword ptr 8

push    ebp
mov     ebp, esp
add     esp, 0FFFFFFF4h
push    0FFFFFFF5h ; nStdHandle
call    GetStdHandle
```

EFI 00000207 (NO R NE BE NS PE GE G)	
0019FF5C	00000000
0019FF60	00000000
0019FF64	00000000
0019FF68	0019FF80
0019FF6C	0040100F
0019FF70	00403000
0019FF74	76060410

返回到 hello.00401018 来自 hello.0040100F
ASCII "Hello World!", LF, CR
返回到 KERNEL32.76060410





栈帧 (Stack Frame)

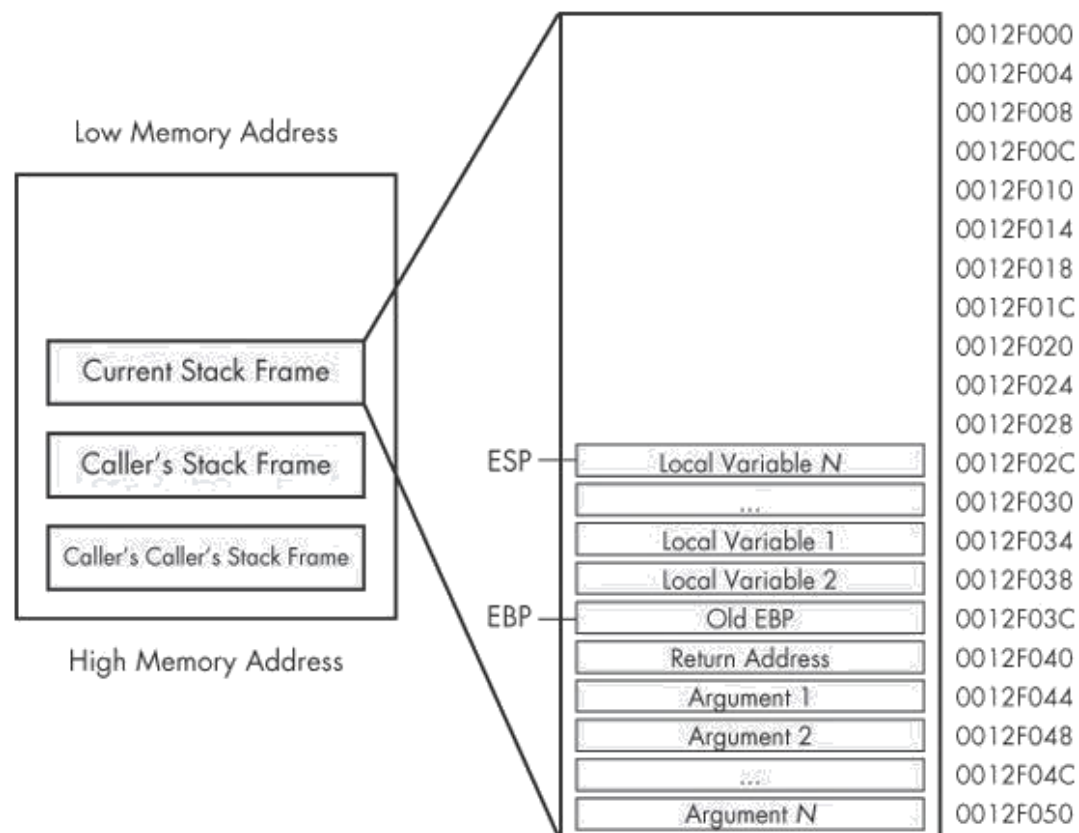


Figure 5-8. Individual stack frame



允公允能 日新月异

栈帧 (Stack Frame)

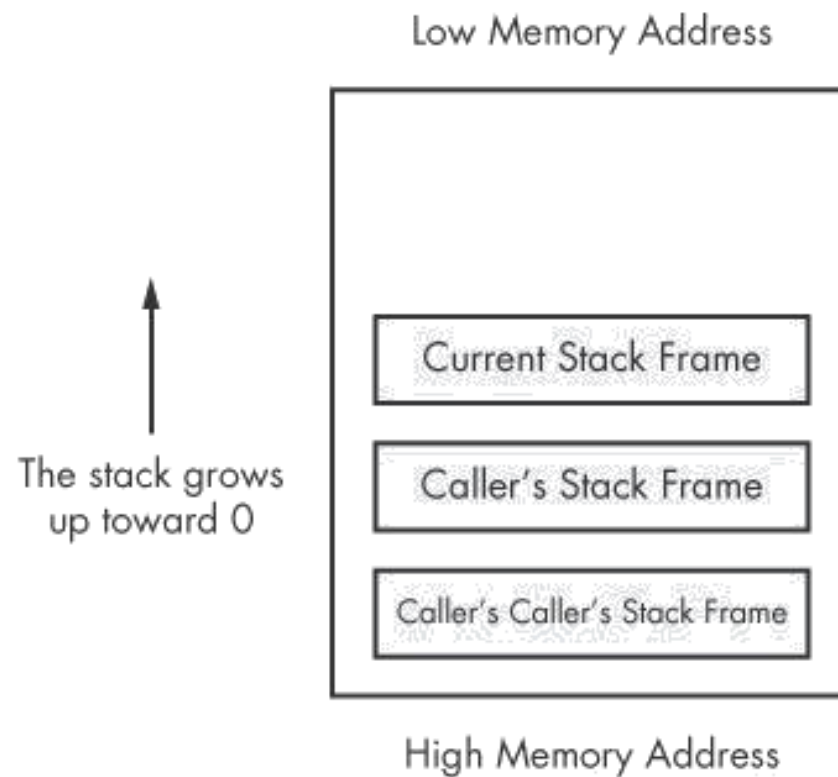


Figure 5-7. x86 stack layout





允公允能 日新月异

函数执行和返回过程

- (1) 执行函数
- (2) 清除局部变量占用的栈空间
- (3) ret指令从栈中读取返回地址，设置EIP
- (4) 清除参数占用的栈空间





函数的调用过程

3F FF75 FC
42 E8 87000000
47 8B45 F8
4A C9
4B C2 0400
4E CC
4E CC

PUSH DWORD PTR SS:[EBP+0]
CALL <JMP.&kernel32.WriteFile>
MOV EAX,DWORD PTR SS:[EBP-8]
LEAVE
RETN 4
INT3
INT3

跳转至 KERNEL32.WriteFile

ES 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
CS 0023 32Bit 0(FFFFFFFF)
SS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
DS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
FS 0053 32Bit 2EE000(FFF)
GS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
D 0
O 0 LastErr 00000000 ERROR_SUCCESS
EIP 00401020 (NO NB NE A NS PO GE G)

十六进制数据
00 48 65 6C 6C 6F 20 57 6F 72 6C 64 21 0A 0D 00 31
10 00 00 00 32 00 00 00 33 00 00 00 0A 00 00 00 0D
20 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
30 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
40 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

多字节 (ANSI/OEM - 简体中文)
Hello World!
0019FF5C 0000000E
0019FF60 0000000E
0019FF64 000000A0
0019FF68 0019FF80
0019FF6C 0040100F
0019FF70 00403000

返回到 hello.00401018 来自 hello.0040100F
ASCII "Hello World!", LF, CR

0040104A C9
0040104B C2 0400
0040104E CC
0040104F CC
00401050 8B4424 04

LEAVE
RETN 4
INT3
INT3
MOV EAX,DWORD PTR SS:[ESP+4]

Imm=0004
栈顶 [0019FF6C]=hello.0040100F

ES 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
CS 0023 32Bit 0(FFFFFFFF)
SS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
DS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
FS 0053 32Bit 2EE000(FFF)
GS 002B 32Bit 0(FFFFFFFF)
D 0
O 0 LastErr 00000000 ERROR_SUCCESS
EIP 0040104B hello.0040104B

地址 十六进制数据
00403000 48 65 6C 6C 6F 20 57 6F 72 6C 64 21 0A 0D 00 31
00403010 00 00 00 00 32 00 00 00 33 00 00 00 0A 00 00 00 0D
00403020 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

多字节 (ANSI/OEM - 简体中文)
Hello World!
0019FF6C 0040100F
0019FF70 00403000
0019FF74 76060419
0019FF78 002EB000

返回到 hello.00401018 来自 h
ASCII "Hello World!", LF, CR
返回到 KERNEL32.76060419

南开大学
Nankai University

LEAVE指令

- The LEAVE instruction copies the **frame pointer** (in the EBP register) into the **stack pointer** register (ESP), which releases the stack space allocated to the stack frame.
- The **old frame pointer** is then **popped** from the stack into the EBP register, restoring the calling procedure's stack frame.
- 清除局部变量所占用的栈空间

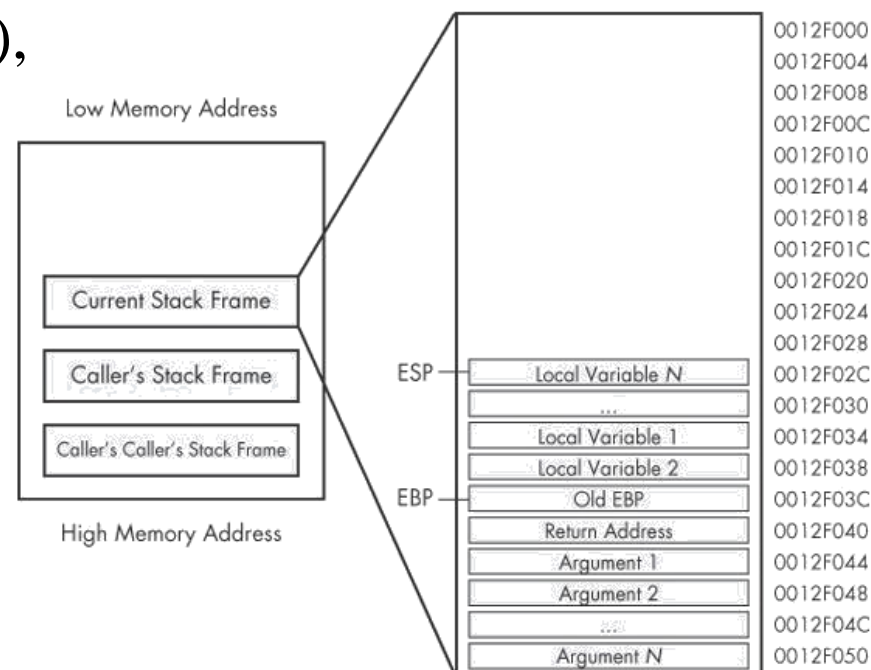


Figure 5-8. Individual stack frame



RETN 指令

- Transfers program control to a **return address** located **on the top of the stack**
- The optional source operand specifies the number of stack bytes to be released after the return address is popped; This operand can be used to release **parameters** from the stack that were passed to the called procedure and are no longer needed.
- 函数返回，并清除参数占用的栈空间。

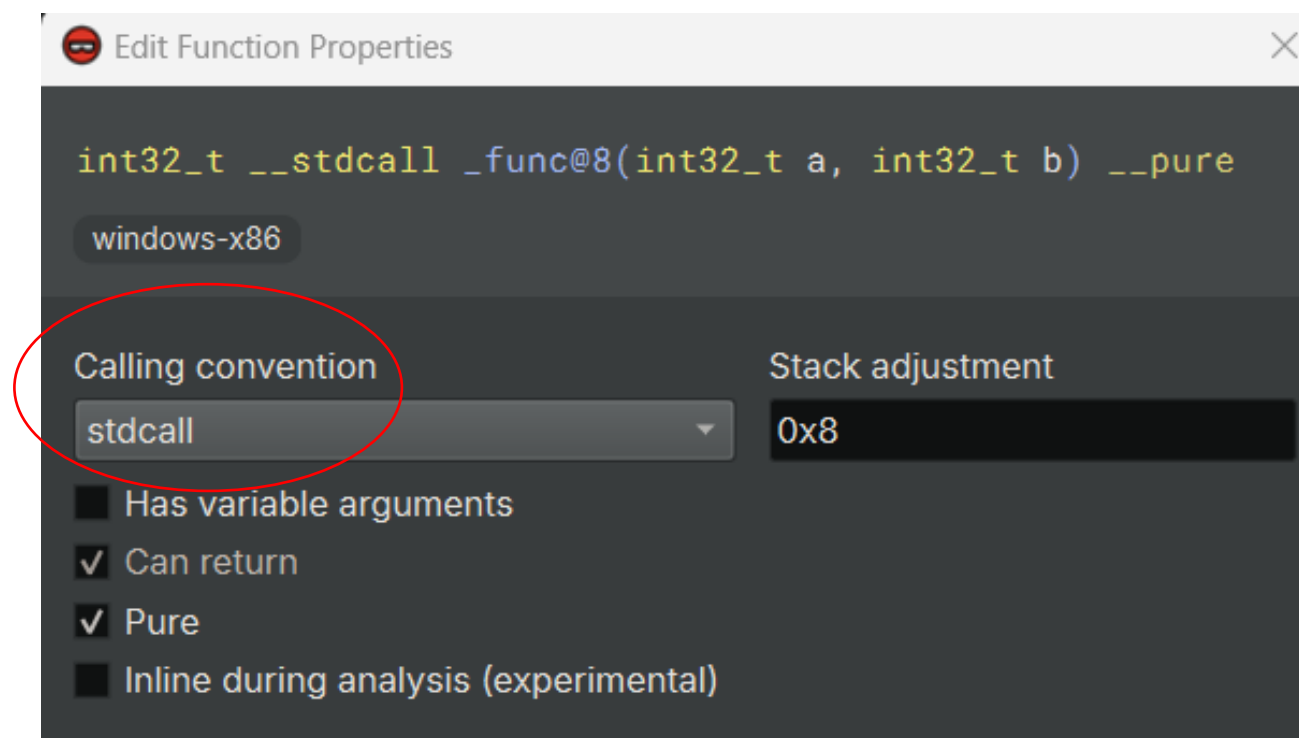
ESP是0019FF6Ch, [ESP]的值是0040100Fh, retn 4指令执行之后, ESP的值和EIP的值是多少?

作答

反汇编代码中，函数的开头都有__cdecl或者__stdcall符号，这些符号是什么？

作答

调用约定 (Calling Convention)





允公允能 日新月异

Calling Convention

- 在x86平台，函数所有参数^{参数}的宽度都是32bits
- 函数的返回值^{返回值}（Return values）的宽度是 32bits，存储在EAX 寄存器中



南开大学
Nankai University



允公允能 日新月异

Calling Convention

- 被调函数callee和主函数caller如何传递参数和返回值的约定
- VC 编译器支持以下两种调用约定
 - `__cdecl`
 - `__stdcall`



南开大学
Nankai University



Calling Convention

- `__cdecl` 是 C and C++ 程序的标准函数调用

Element	Implementation
参数传递顺序 Argument-passing order	从右向左 Right to left.
栈的维护（谁负责清除参数） Stack-maintenance responsibility	主函数负责清除参数 Calling function pops the arguments from the stack.





允公允能 日新月异

__cdecl

```
lea     ecx, [eax+7]
mov     dl, [eax+6]
push    ecx
push    edx
lea     eax, [esp+70h+var_64]
push    offset a$0      ; "%s"
push    eax              ; char *
call    _sprintf
add     esp, 10h
lea     ecx, [esp+68h+var_64]
push    0                ; int
```





Calling Convention

- `__stdcall` 是 Win32 API 函数的调用约定

Element	Implementation
参数传递顺序 Argument-passing order	从右向左 Right to left.
栈的维护（谁负责清除参数） Stack-maintenance responsibility	被调用函数负责清除参数 Called function pops its own arguments from the stack.





允公允能 日新月异

__stdcall

```
loc_438E61:                                ; CODE XREF: __lseek+36↑j
        push    [esp+0Ch+dwMoveMethod] ; dwMoveMethod
        push    0                          ; lpDistanceToMoveHigh
        push    [esp+14h+lDistanceToMove] ; lDistanceToMove
        push    eax                        ; hFile
        call    ds:SetFilePointer
        mov     ebx, eax
        cmp     ebx, 0FFFFFFFFh
        jnz     short loc_438E81
        call    ds:GetLastError
        jmp     short loc_438E83
```



函数URLDownloadToFileA的调用约定是？

```
push    0                ; LPBINDSTATUSCALLBACK
push    0                ; DWORD
push    offset aCEmpdownload_e ; "c:\tempdownload.exe"
mov     eax, [ebp+var_4]
mov     ecx, [eax]
push    ecx              ; LPCSTR
push    0                ; LPUNKNOWN
call    URLDownloadToFileA
mov     esp, ebp
pop     ebp
retn
endp
```

A __cdecl

B __stdcall

提交





南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异



识别变量、数组、结构体



允公允能 日新月异

局部变量和全局变量

- 全局变量
 - 可以任意函数访问和修改的变量
- 局部变量
 - 只能在定义该变量的函数内部，访问和修改



南开大学
Nankai University



允公允能 日新月异

全局变量和局部变量

```
int x = 1;
int y = 2;

void main() {
    x = x+y;
    printf("Total = %d\n", x);
}
```

```
void main() {
    int x = 1;
    int y = 2;
    x = x+y;
    printf("Total = %d\n", x);
}
```





允公允能 日新月异

全局变量

00401003	mov	eax, dword_40CF60
00401008	add	eax, dword_40C000
0040100E	mov	dword_40CF60, eax ❶
00401013	mov	ecx, dword_40CF60
00401019	push	ecx
0040101A	push	offset aTotalD ;"total = %d\n"
0040101F	call	printf





局部变量

00401006	mov	dword ptr [ebp-4], 0
0040100D	mov	dword ptr [ebp-8], 1
00401014	mov	eax, [ebp-4]
00401017	add	eax, [ebp-8]
0040101A	mov	[ebp-4], eax
0040101D	mov	ecx, [ebp-4]
00401020	push	ecx
00401021	push	offset aTotalD ; "total = %d\n"
00401026	call	printf



mov eax, [ebp+var_4]”

[ebp+var_4] 一个全局变量还是局部变量？

☒ A 局部变量

☐ B 全局变量

提交





允公允能 日新月异

数组

- 数组是**相同数据类型**的元素的集合，它们在内存中按顺序连续存放在一起。
- 在汇编状态下访问数组一般是通过基址加变址寻址实现的





允公允能 日新月异

数组

- `int ary[4] = {1, 2, 3, 4}`
 - 每个整数占用4个字节，数组占用了16个字节，假设数组的首地址是0x1000
 - `ary[0]` 的位置是0x1000
 - `ary[1]`的位置是0x1004
 - `ary[2]`的位置是0x1008
 - `ary[3]`的位置是0x100C
- 数组元素的地址=数组首地址+ `sizeof(元素类型)*索引值`





数组

- 数组a是局部
- 变量，数组b是全局变量

```
int b[5] = {123,87,487,7,978};  
void main()  
{  
    int i;  
    int a[5];  
  
    for(i = 0; i<5; i++)  
    {  
        a[i] = i;  
        b[i] = i;  
    }  
}
```





数组

```
00401006      mov     [ebp+var_18], 0
0040100D      jmp     short loc_401018
0040100F loc_40100F:
0040100F      mov     eax, [ebp+var_18]
00401012      add     eax, 1
00401015      mov     [ebp+var_18], eax
00401018 loc_401018:
00401018      cmp     [ebp+var_18], 5
0040101C      jge     short loc_401037
0040101E      mov     ecx, [ebp+var_18]
00401021      mov     edx, [ebp+var_18]
00401024      mov     [ebp+ecx*4+var_14], edx ❶
00401028      mov     eax, [ebp+var_18]
0040102B      mov     ecx, [ebp+var_18]
0040102E      mov     dword_40A000[ecx*4], eax ❷
00401035      jmp     short loc_40100F
```





允公允能 日新月异

结构体

- 在c语言中，结构体(struct)是一种数据结构，可以将不同类型的数据结构组合到一个复合的数据类型中



南开大学
Nankai University



允公允能 日新月异

结构体

```
struct my_structure { ❶
    int x[5];
    char y;
    double z;
};

struct my_structure *gms; ❷

void test(struct my_structure *q)
{
    int i;
    q->y = 'a';
    q->z = 15.6;
    for(i = 0; i<5; i++){
        q->x[i] = i;
    }
}

void main()
{
    gms = (struct my_structure *) malloc(
        sizeof(struct my_structure));
    test(gms);
}
```



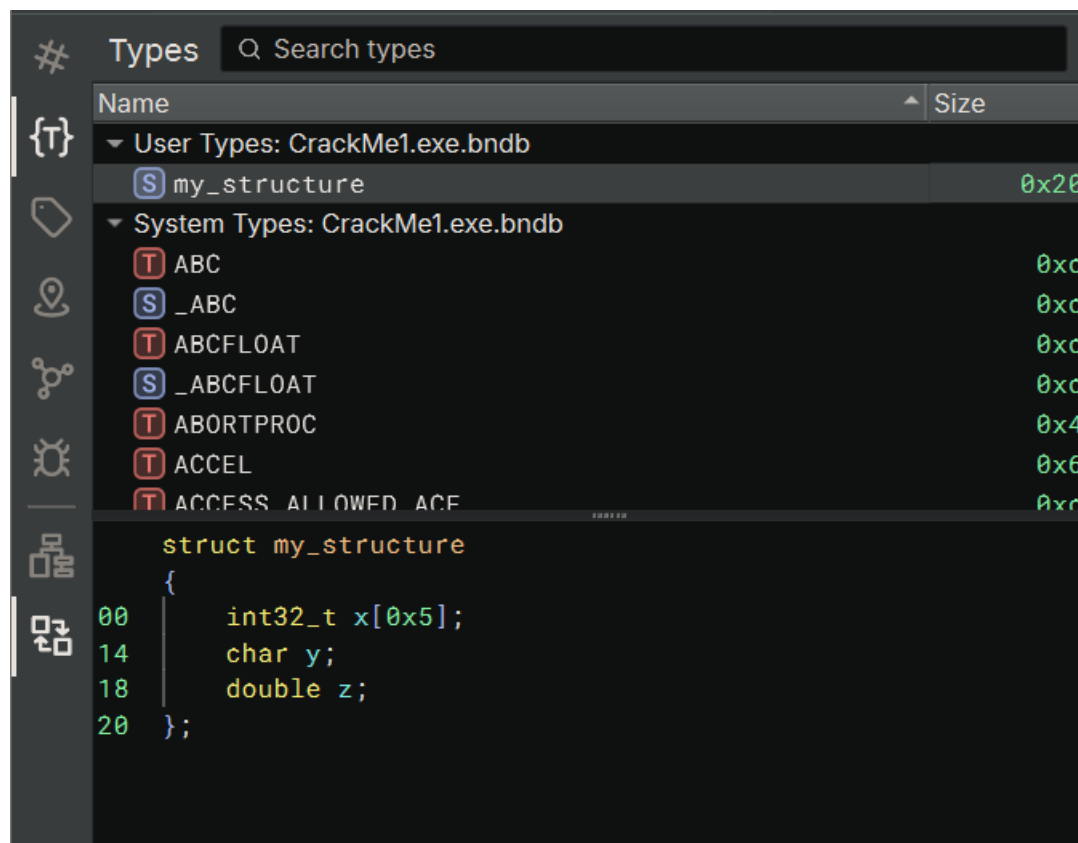


允公允能 日新月异

```
00401000    push    ebp
00401001    mov     ebp, esp
00401003    push    ecx
00401004    mov     eax,[ebp+arg_0]
00401007    mov     byte ptr [eax+14h], 61h
0040100B    mov     ecx,[ebp+arg_0]
0040100E    fld     ds:dbl_40B120 ❶
00401014    fstp    qword ptr [ecx+18h]
00401017    mov     [ebp+var_4], 0
0040101E    jmp     short loc_401029
00401020 loc_401020:
00401020    mov     edx,[ebp+var_4]
00401023    add     edx, 1
00401026    mov     [ebp+var_4], edx
00401029 loc_401029:
00401029    cmp     [ebp+var_4], 5
0040102B    jge     short loc_40103D
0040102F    mov     eax,[ebp+var_4]
00401032    mov     ecx,[ebp+arg_0]
00401035    mov     edx,[ebp+var_4]
00401038    mov     [ecx+eax*4],edx ❷
0040103B    jmp     short loc_401020
0040103D loc_40103D:
0040103D    mov     esp, ebp
0040103F    pop     ebp
00401040    retn
```



结构体





南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异

识别IF分支结构



识别IF分支结构

```
int x = 1;
int y = 2;

if(x == y){
    printf("x equals y.\n");
}else{
    printf("x is not equal to y.\n");
}
```

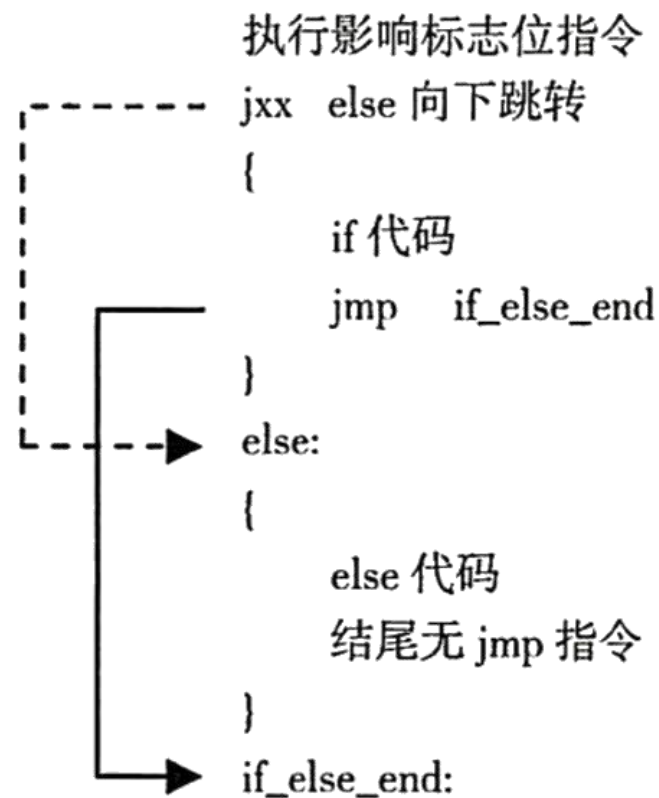
```
00401006      mov     [ebp+var_8], 1
0040100D      mov     [ebp+var_4], 2
00401014      mov     eax, [ebp+var_8]
00401017      cmp     eax, [ebp+var_4] ❶
0040101A      jnz     short loc_40102B ❷
0040101C      push    offset aXEqualsY_ ; "x equals y.\n"
00401021      call    printf
00401026      add     esp, 4
00401029      jmp     short loc_401038 ❸
0040102B loc_40102B:
0040102B      push    offset aXIsNotEqualToY ; "x is not equal to y.\n"
00401030      call    printf
```





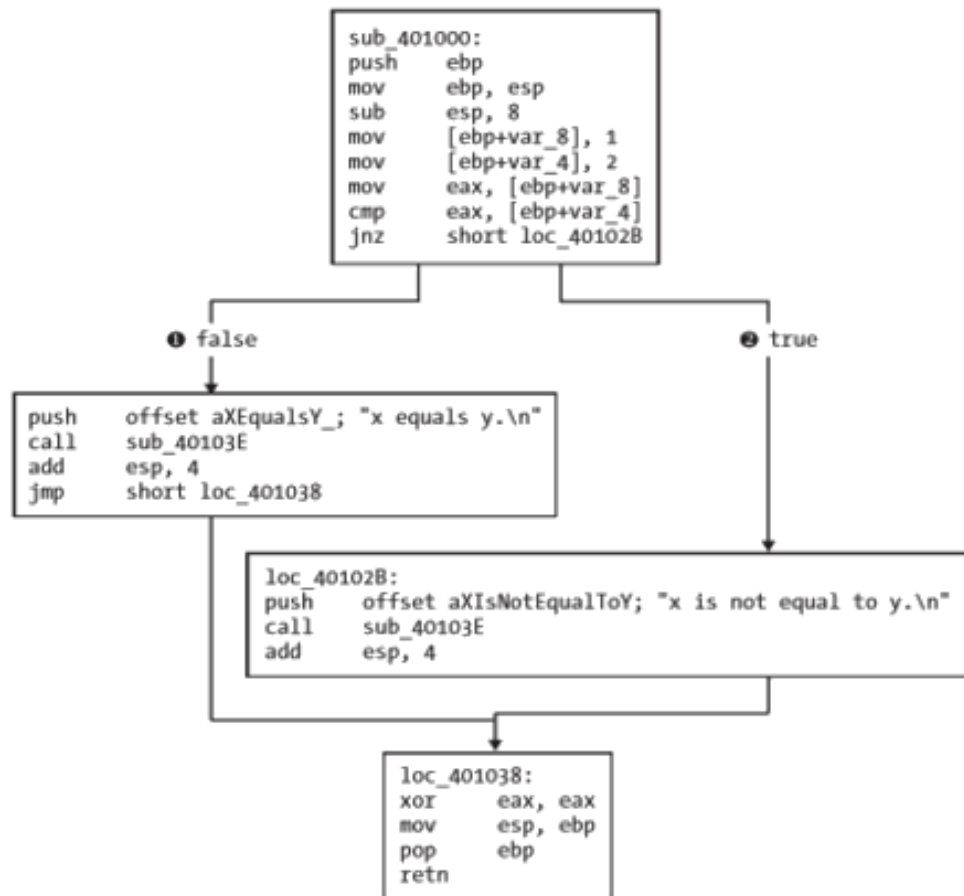
识别IF分支结构

- IF语句的识别特征，jxx
的跳转和一个无条件
jmp指令





识别IF分支结构





南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异

识别Switch结构



允公允能 日新月异

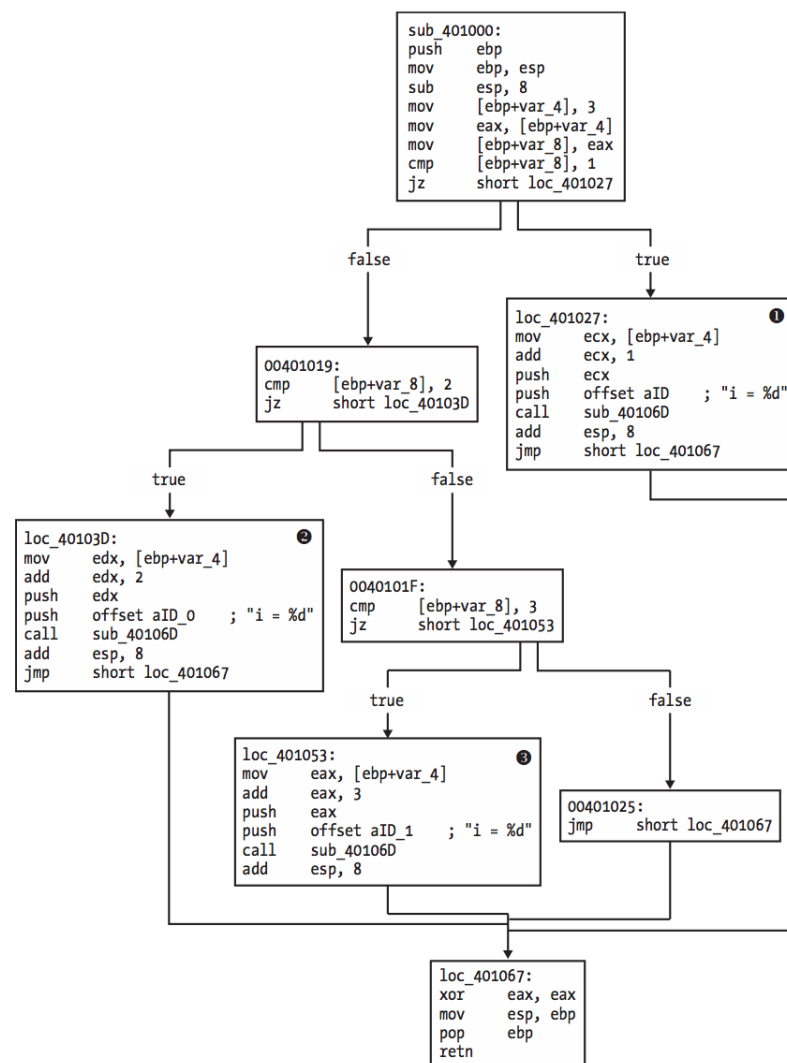
识别Switch结构

- Switch结构用来实现基于字符或者整数的决策。
- Switch结构通常以两种方式被编译
 - 使用**IF**方式
 - 使用**跳转表**



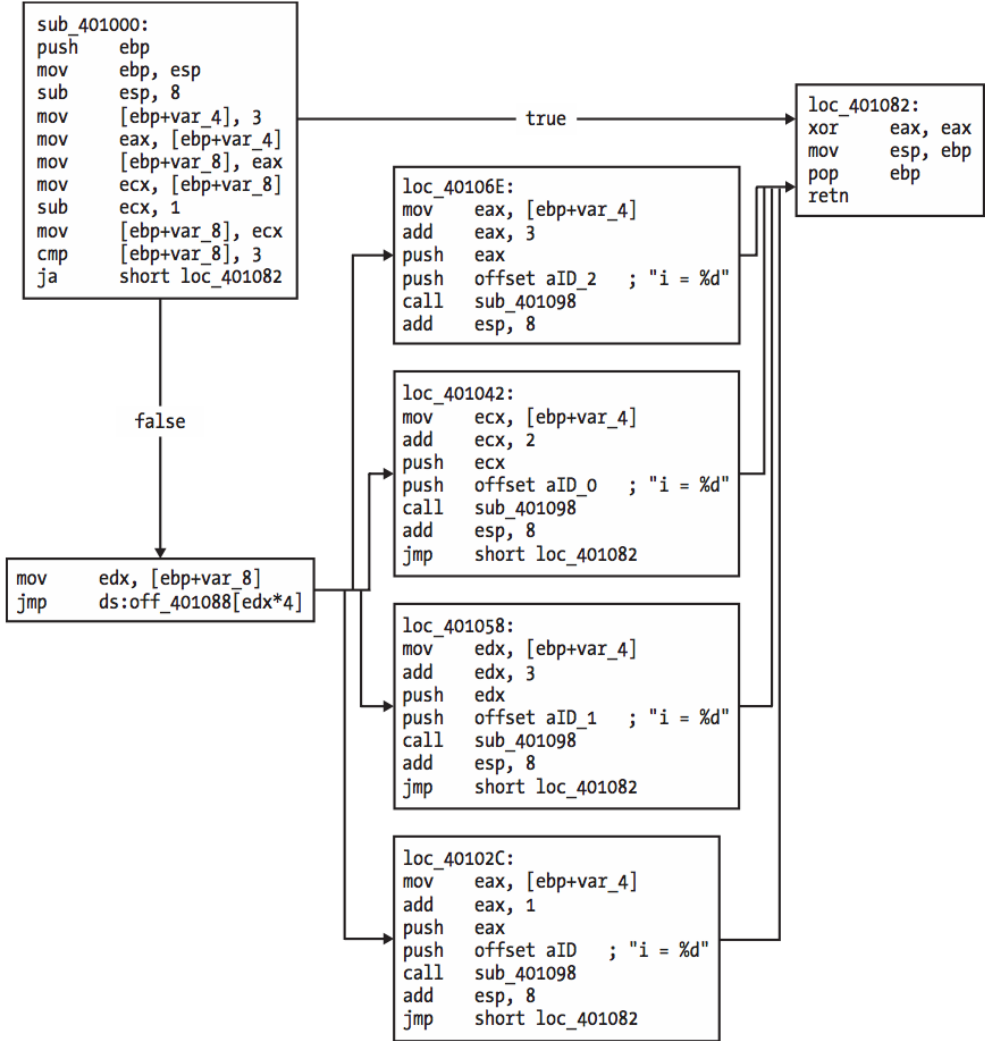
南开大学
Nankai University

识别Switch结构





跳转表





南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异

识别循环



允公允能 日新月异

识别循环

- FOR循环是一个C/C++编程使用的基本循环机制。
- FOR循环有4个组件：
 - 初始化
 - 比较
 - 指令执行体
 - 递增或递减

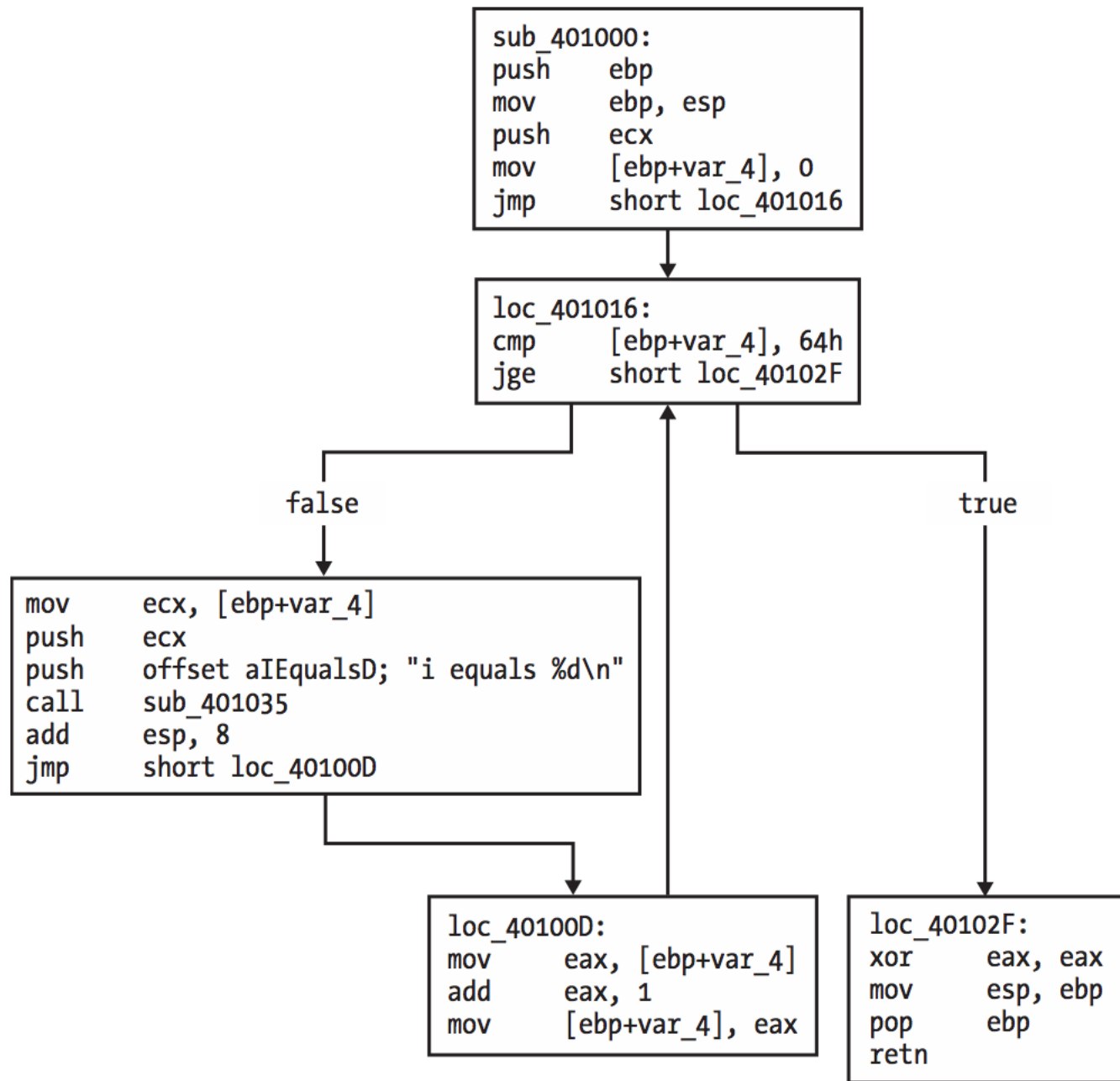


识别循环

```
int i;

for(i=0; i<100; i++)
{
    printf("i equals %d\n", i);
}
```

```
00401004      mov     [ebp+var_4], 0 ❶
0040100B      jmp     short loc_401016 ❷
0040100D loc_40100D:
0040100D      mov     eax, [ebp+var_4] ❸
00401010      add     eax, 1
00401013      mov     [ebp+var_4], eax ❹
00401016 loc_401016:
00401016      cmp     [ebp+var_4], 64h ❺
0040101A      jge     short loc_40102F ❻
0040101C      mov     ecx, [ebp+var_4]
0040101F      push    ecx
00401020      push    offset aID ; "i equals %d\n"
00401025      call    printf
0040102A      add     esp, 8
0040102D      jmp     short loc_40100D ❼
```





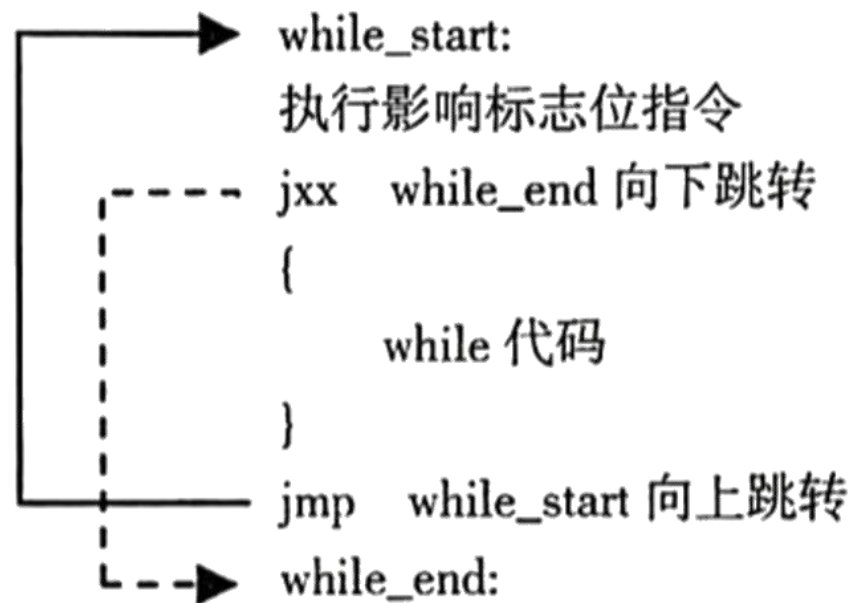
While循环

	00401036	mov	[ebp+var_4], 0
	0040103D	mov	[ebp+var_8], 0
	00401044	loc_401044:	
int status=0;	00401044	cmp	[ebp+var_4], 0
int result = 0;	00401048	jnz	short loc_401063 ❶
	0040104A	call	performAction
while(status == 0){	0040104F	mov	[ebp+var_8], eax
result = performAction();	00401052	mov	eax, [ebp+var_8]
status = checkResult (result);	00401055	push	eax
}	00401056	call	checkResult
	0040105B	add	esp, 4
	0040105E	mov	[ebp+var_4], eax
	00401061	jmp	short loc_401044 ❷





While循环的识别特征





允公允能 日新月异

Do循环

```
#include "stdafx.h"

int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[]) {
    int nCount = 0;
    do
    {
        printf("%d\r\n", nCount);
        nCount++;
    } while (nCount < argc);

    return 0;
}
```



南开大学
Nankai University



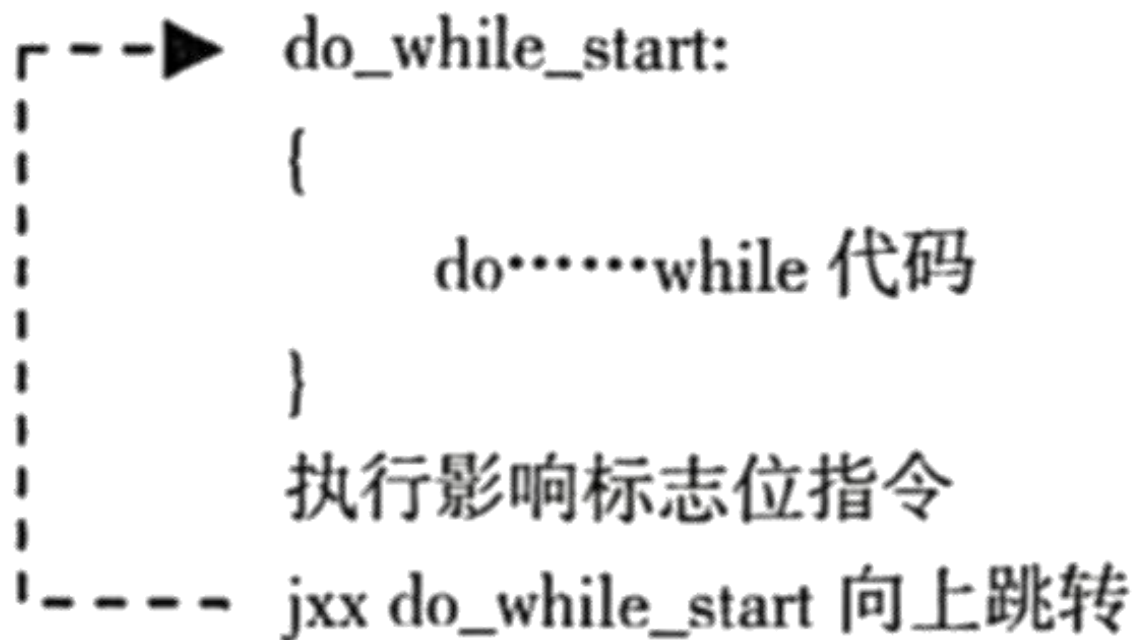
Do循环

```
mov     edx, [rsp+20h]           ;参数 2: edx=nCount
lea     rcx, asc_14000678C       ;参数 1: "%d\r\n"
call    cs:printf               ;调用 printf 函数
mov     eax, [rsp+20h]
inc     eax
mov     [rsp+20h], eax           ;nCount=nCount+1
mov     eax, [rsp+40h]           ;eax=argc
cmp     [rsp+20h], eax
jnl     short loc_140001039 ;if (nCount<argc), 跳转到 do 循环开始
```





Do循环的识别特征





允公允能 日新月异

本章知识点

1. 识别函数

难点：参数、局部变量、栈指针、函数调用约定

2. 识别变量、数组、结构体

3. 识别IF分支结构

4. 识别Switch结构

5. 识别循环结构



南开大学
Nankai University



南开大学

NANKAI UNIVERSITY, P.R. CHINA 1919

允公允能 日新月异



汇编语言与逆向技术

第11章 C语言程序逆向分析

王志

zwang@nankai.edu.cn

南开大学 网络空间安全学院

2024-2025学年