



第10讲 其它内存攻击的机理与防御

系统安全与可信计算研究所 陈泽茂

chenzema@whu.edu.cn

目 录

- Windows异常处理机制
- Windows异常溢出漏洞利用与防御
- C++对象溢出漏洞机理与利用
- 整数溢出漏洞机理与利用
- 格式化串漏洞机理与利用

一、Windows异常处理机制

1.1 Windows的异常处理编程模型

- 异常：CPU或者程序发生的某种错误
 - 硬件异常： 硬件异常是由CPU发现的异常，例：除零异常、内存访问异常
 - 软件异常： 由操作系统或应用程序抛出的异常，比如C++关键字throw，Windows的RaiseException函数。
- 异常处理：异常发生之后，系统用于处理所产生错误的一段程序。

1.1 Windows的异常处理编程模型

__try	Begins a guarded body of code. Used with the __except keyword to construct an exception handler , or with the __finally keyword to construct a termination handler .
__except	Begins a block of code that is executed only when an exception occurs within its associated __try block.
__finally	Begins a block of code that is executed whenever the flow of control leaves its associated __try block.
__leave	Allows for immediate termination of the __try block without causing abnormal termination and its performance penalty.

如果程序源代码中使用了__try {} / __except {}、try {} / catch {}等异常处理机制，编译器将会在当前函数栈帧中安装一个结构化异常处理器（S. E. H）来实现异常处理。

1.1 Windows的异常处理编程模型

```
void vulfun_1(char *input)
{
    char buf[8];

    __try {
        strcpy(buf, input); 已用时间 <= 3ms
    }
    __except (GetExceptionCode()) {
        printf("vulfun_1: Exception caught. \n");
    }
}
```

无异常处理代码时的反汇编结果

```
void vulfun_1(char *input)
{
    char buf[8];
    strcpy(buf, input);
}
```

```
void vulfun_1(char *input)
```

```
{
```

```
00171C30 55
```

```
push ebp
```

```
00171C31 8B EC
```

```
mov ebp, esp
```

```
00171C33 83 EC 48
```

```
sub esp, 48h
```

```
00171C36 53
```

```
push ebx
```

```
00171C37 56
```

```
push esi
```

```
00171C38 57
```

```
push edi
```

```
char buf[8];
```

含异常处理代码时的反汇编结果

```
void vulfun_1(char *input)
{
```

```
00101C30 55
```

```
push     ebp
```

```
00101C31 8B EC
```

```
mov      ebp, esp
```

```
00101C33 6A FF
```

```
push     0FFFFFFFFh
```

```
void vulfun_1(char *input)
```

```
push     107F68h
```

```
{
    char buf[8];
```

```
push     offset __except_handler3 (010
```

```
    __try {
        strcpy(buf, input); 已用时间 <= 3ms
```

```
mov      eax, dword ptr fs:[00000000h]
```

```
    }
    __except (GetExceptionCode()) {
        printf("vulfun_1: Exception caught.\n");
    }
}
```

```
push     eax
```

```
mov      dword ptr fs:[0], esp
```

```
add      esp, 0FFFFFFACh
```

```
00101C38 55
```

```
push     ebx
```

```
00101C51 56
```

```
push     esi
```

```
00101C52 57
```

```
push     edi
```

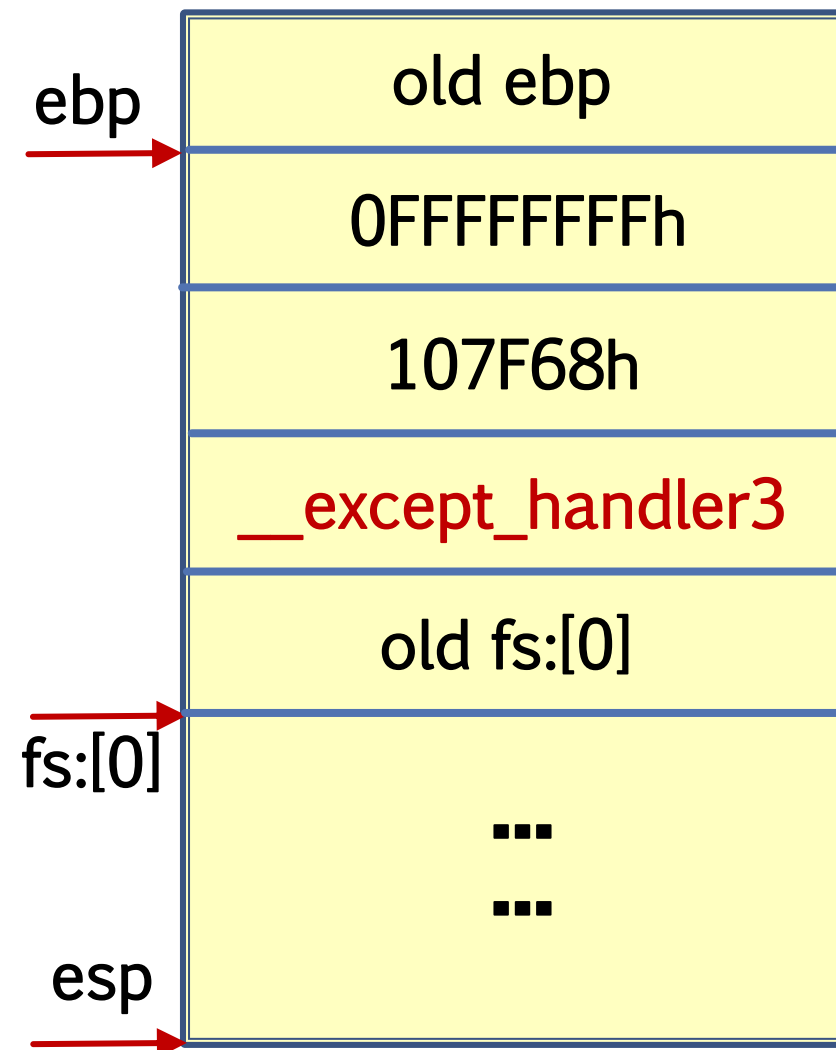
```
00101C53 89 65 E8
```

```
mov      dword ptr [ebp-18h], esp
```

```
    char buf[8];
```


1.2 带异常处理的函数栈帧

```
push    ebp
mov     ebp, esp
push    0FFFFFFFFh
push    107F68h
push    offset __except_handler3 (010484Eh)
mov     eax, dword ptr fs:[00000000h]
push    eax
mov     dword ptr fs:[0], esp
add     esp, 0FFFFFFACh
push    ebx
push    esi
push    edi
mov     dword ptr [ebp-18h], esp
```

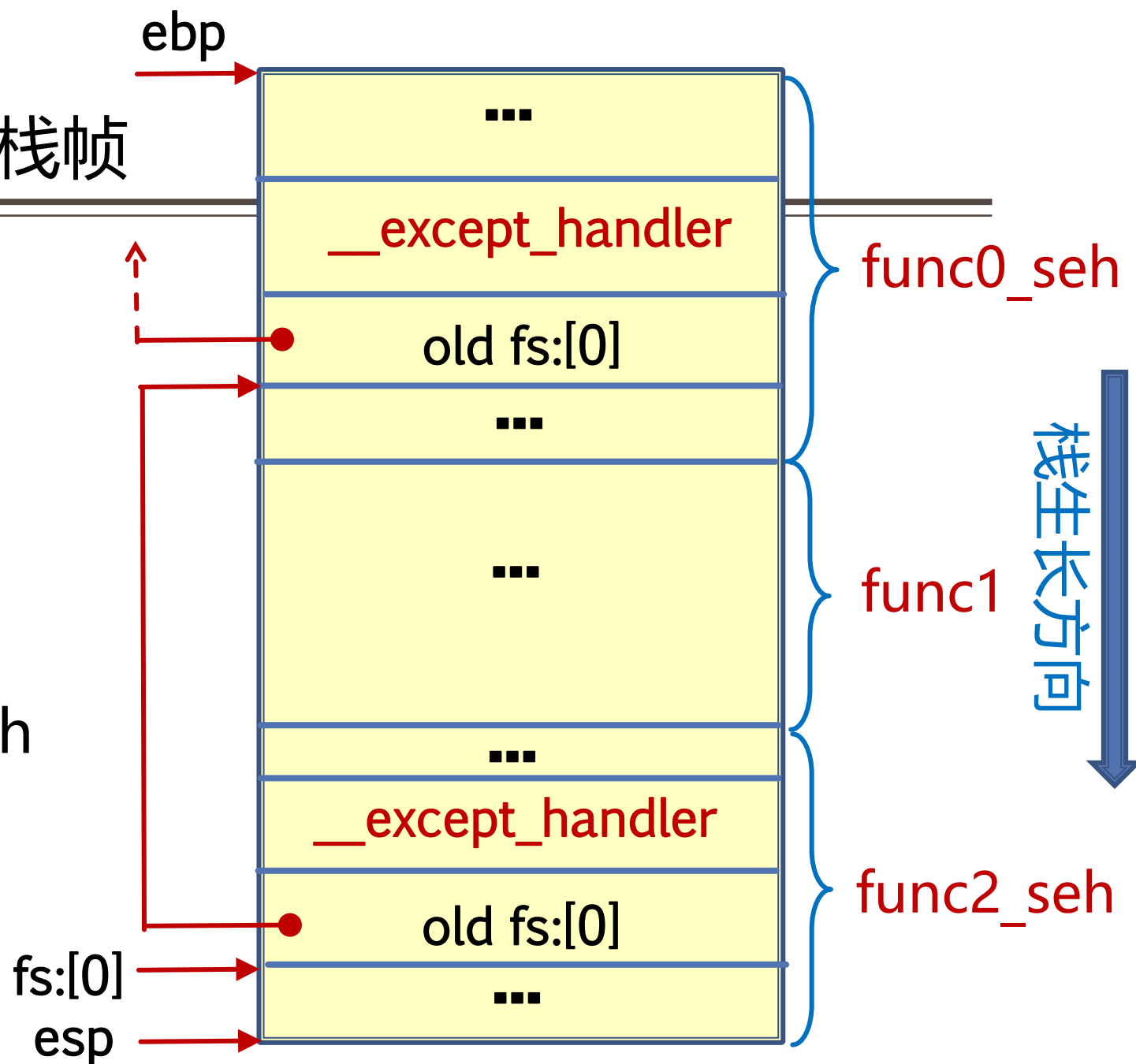


1.2 带异常处理的函数栈帧

函数栈帧分析

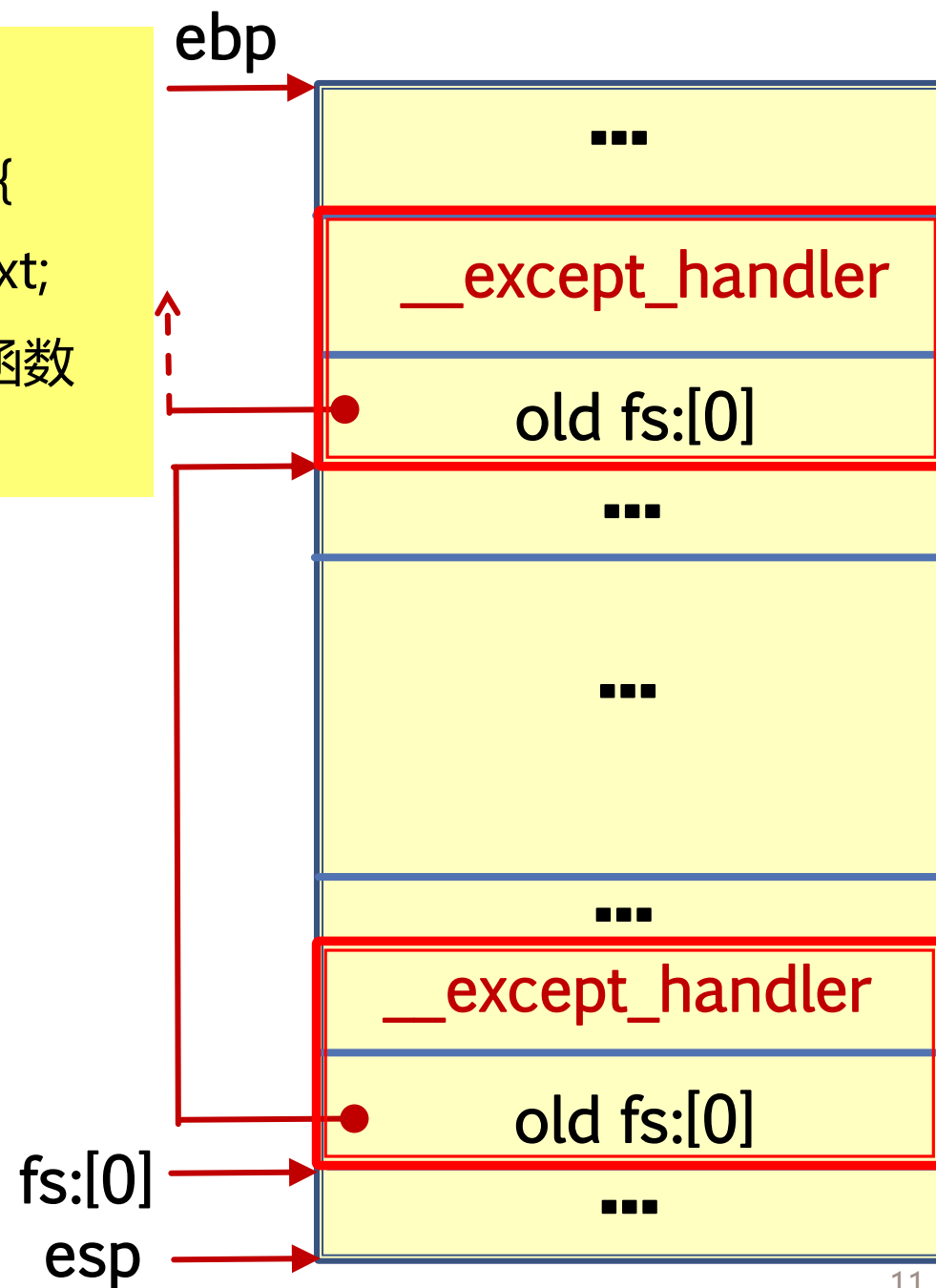
overflow_seh

func0_seh → func1 → func2_seh



SEH Record的数据结构

```
typedef struct _EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD {  
    struct _EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD *Next;  
    PEXCEPTION_ROUTINE Handler; //指向异常处理函数  
} EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD;
```



Address	Hex dump	ASCII	
0019FE0C	88 FE 19 00 0E 49 41 00	垠. IA.	
0019FE14	A8 7E 41 00 00 00 00 00	A....	
0019FE1C	98 FE 19 00 44 17 41 00	櫛. D IA.	
0019FE24	78 6B 41 00 41 10 41 00	xkA. A IA.	
0019FE2C	41 10 41 00 00 70 31 00	A IA. .p1.	
0019FE34	B0 F6 2B 75 00 00 00 00	蚌+u....	
0019FE3C	58 FE 19 00 58 FE 19 00	X?.X?.	
0019FE44	DC 70 1C 7A 00 00 00 00	船z....	
0019FE4C	28 AB 50 00 00 A0 31 00	(獵..?.	
0019FE54	6C FE 19 00 68 FE 19 00	l?.h?.	
0019FE5C	23 59 1E 7A B0 F6 2B 75	#Yz蚌+u	
0019FE64	00 00 00 00 84 FE 19 00 龟.	
0019FE6C	84 FE		
0019FE74	00 00		
0019FE7C	35 00		
0019FE84	CB F6		
0019FE8C	0E 49		
0019FE94	FF FF		
0019FE9C	A9 18		
0019FEA4	41 10		

0019FE04	0019FDAC	烤.	
0019FE08	7A1C1BF5	?z RETURN to ucrtbase.7A1C1BF5	
0019FE0C	0019FE88	垠. Pointer to next SEH record	
0019FE10	0041490E	IA. SE handler	
0019FE14	00417EA8	A. overflow.00417EA8	
0019FE18	00000000	
0019FE1C	0019FE98	櫛.	
0019FE20	00411744	D IA. RETURN to overflow.00411744	
0019FE24	00416B78	xkA. ASCII "12345"	
0019FE28	00411041	A IA. OFFSET overflow.<ModuleEntr	
0019FE2C	00411041	A IA. OFFSET overflow.<ModuleEntr	
0019FE30	00317000	.p1.	
0019FE34	752BF6B0	蚌+u KERNELBA.FlsGetValue	

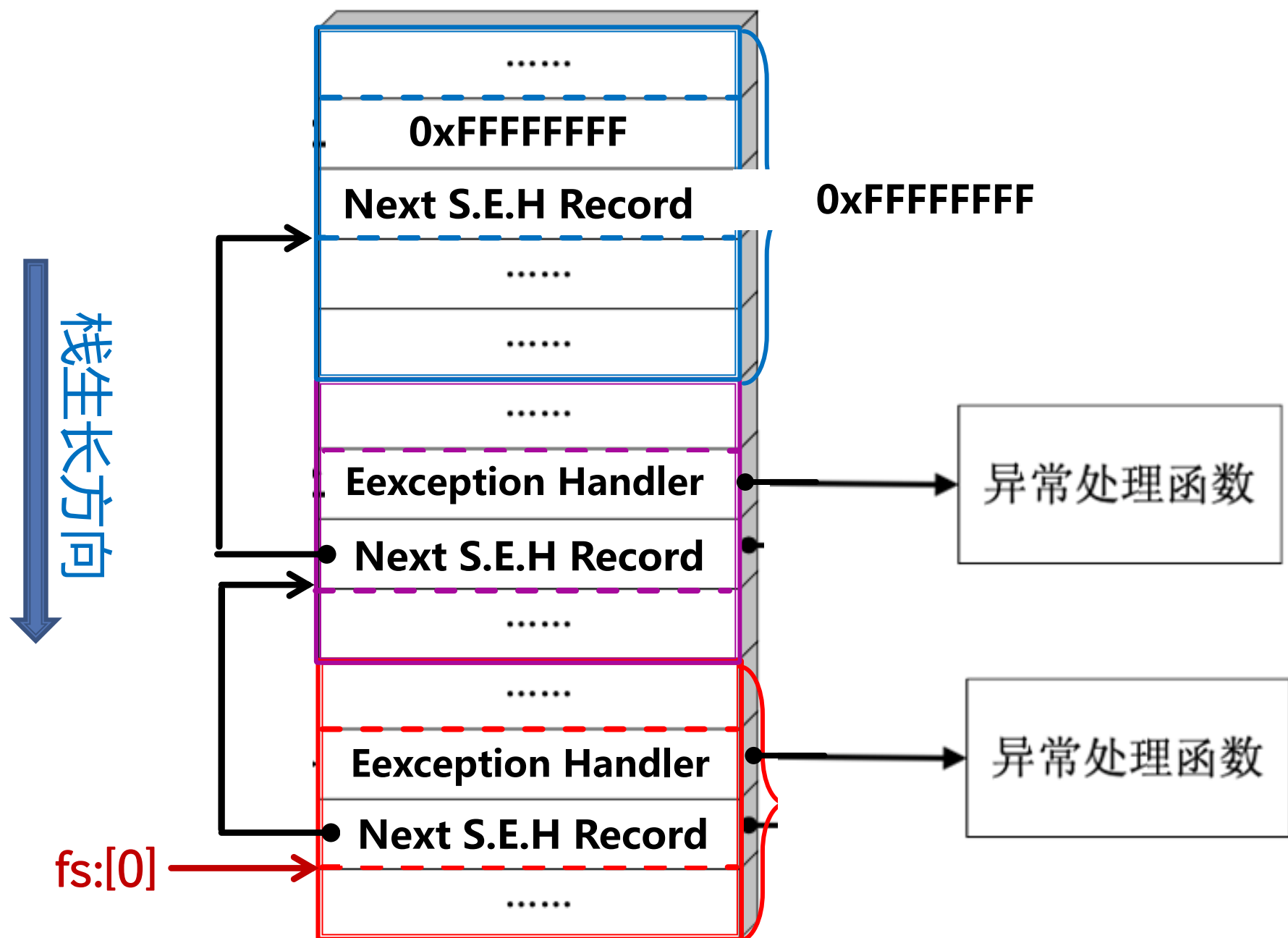
SEH Record的数据结构

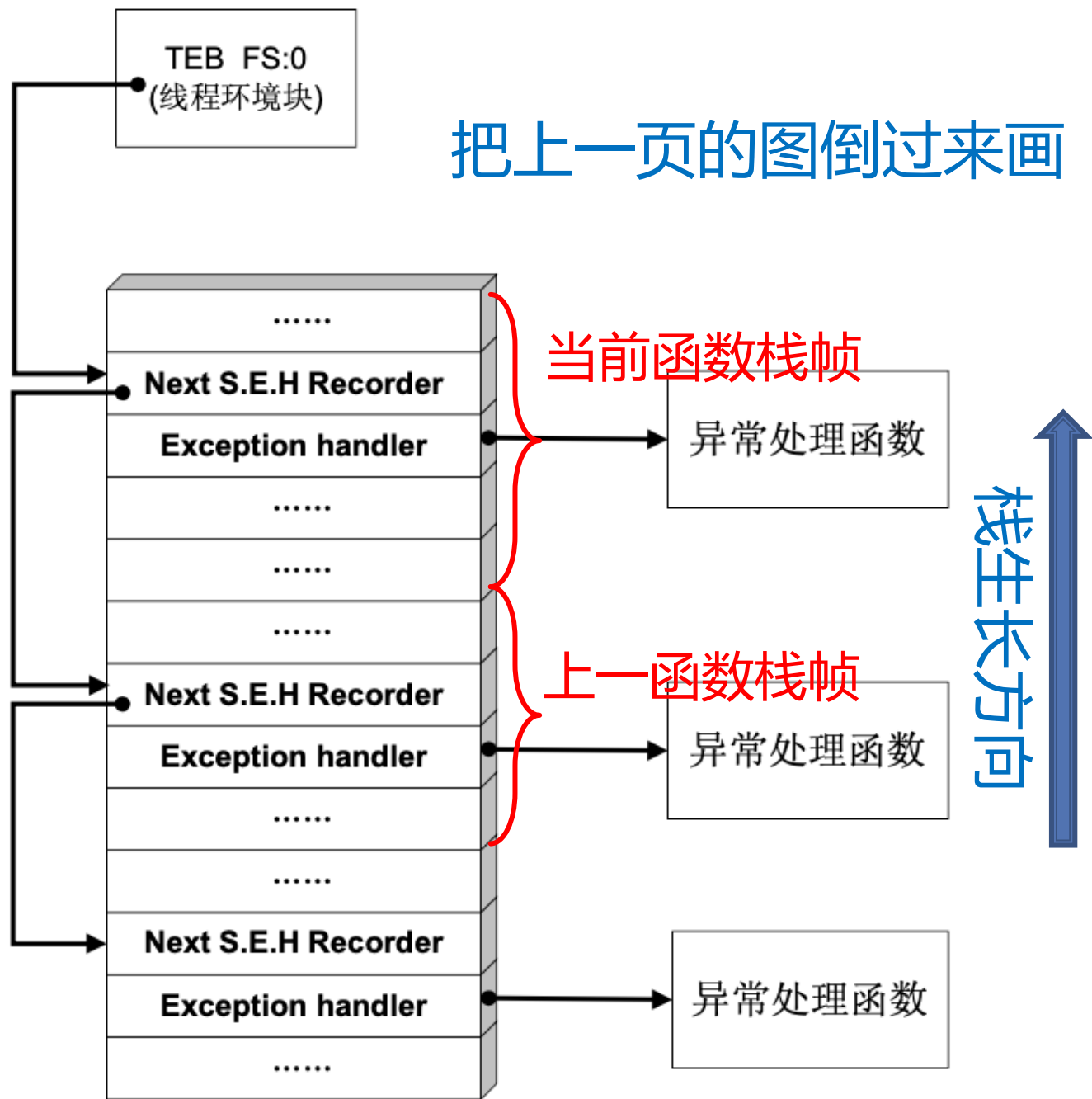
```
typedef struct _EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD {
    struct _EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD *Next;
    PEXCEPTION_ROUTINE Handler; //指向异常处理函数
} EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD;
```

d fs:[0]

S.E.H链的最后节点的Next字段为0xFFFFFFFF

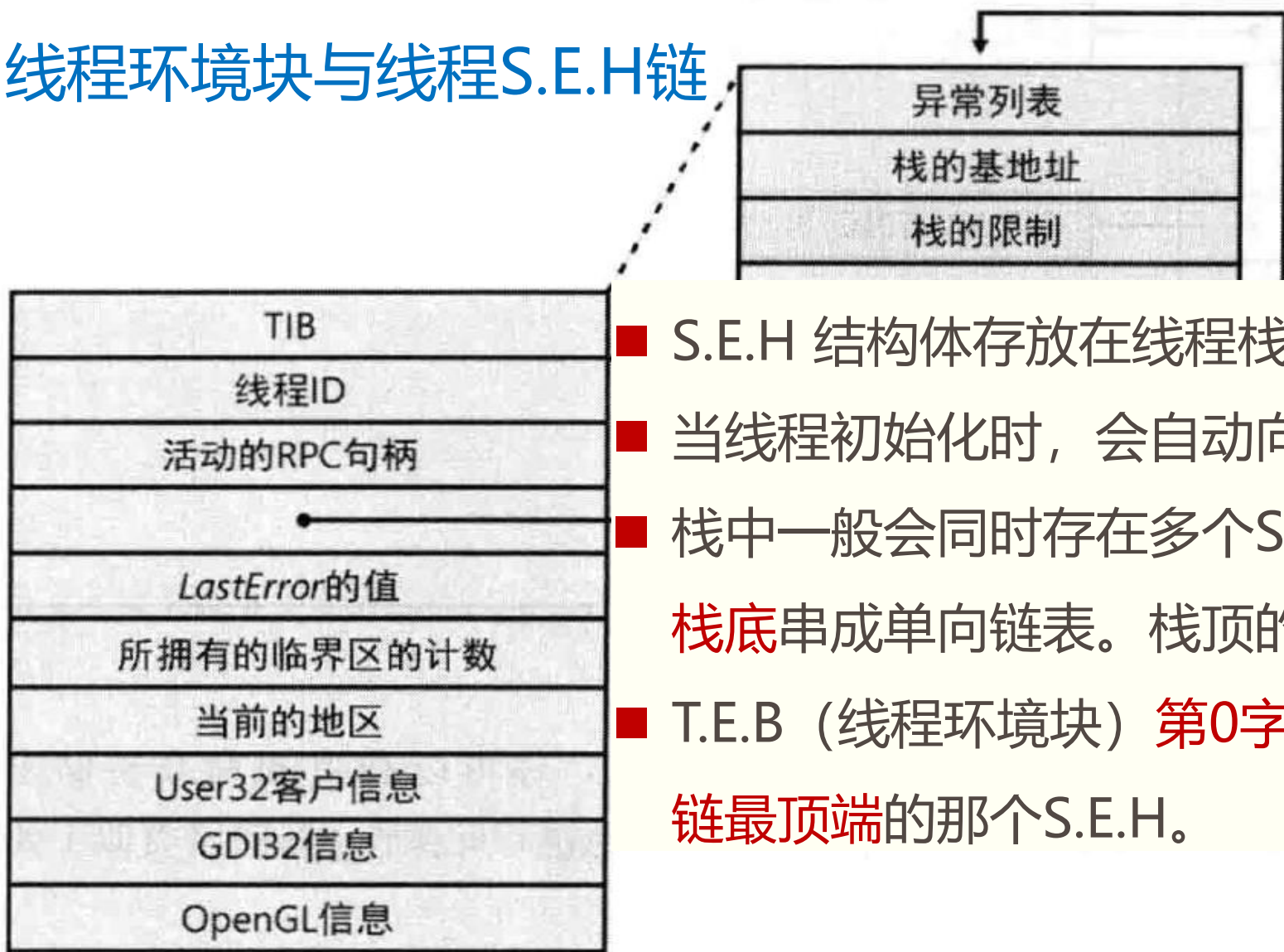
1.3 线程栈中S.E.H链





1.3 线程栈中S.E.H链

线程环境块与线程S.E.H链



- S.E.H 结构体存放在线程栈中。
- 当线程初始化时，会自动向栈中安装一个默认的S.E.H。
- 栈中一般会同时存在多个S.E.H，这些S.E.H由栈顶向栈底串成单向链表。栈顶的S.E.H最靠近异常发生点。
- T.E.B（线程环境块）第0字节偏移处的指针指向S.E.H链最顶端的那个S.E.H。

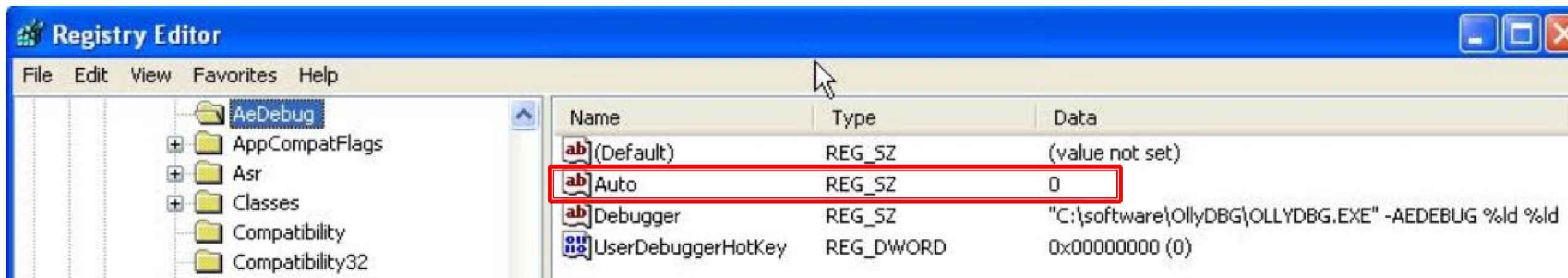
1.4 Windows操作系统的异常处理流程

- 当异常发生时，首先由线程自身处理，操作系统从T.E.B的第 0 字节处 (fs:[0]) 取出S.E.H，开始执行异常处理。
- 若失败，将顺着 S.E.H 链表依次尝试其它异常处理函数。
- 若线程S.E.H链中所有的异常处理函数都没能处理异常，则执行进程中的异常处理。
- 如果进程异常处理失败或者用户没有注册进程异常处理，操作系统默认异常处理函数UnhandledExceptionFilter()会被调用。
UnhandledExceptionFilter()简称为U.E.F 。

1.4 Windows操作系统的异常处理流程

UnhandledExceptionFilter () 将检查注册表

HKLM\SOFTWARE\Microsoft\WindowsNT\CurrentVersion\AeDebug
下的Auto 键。

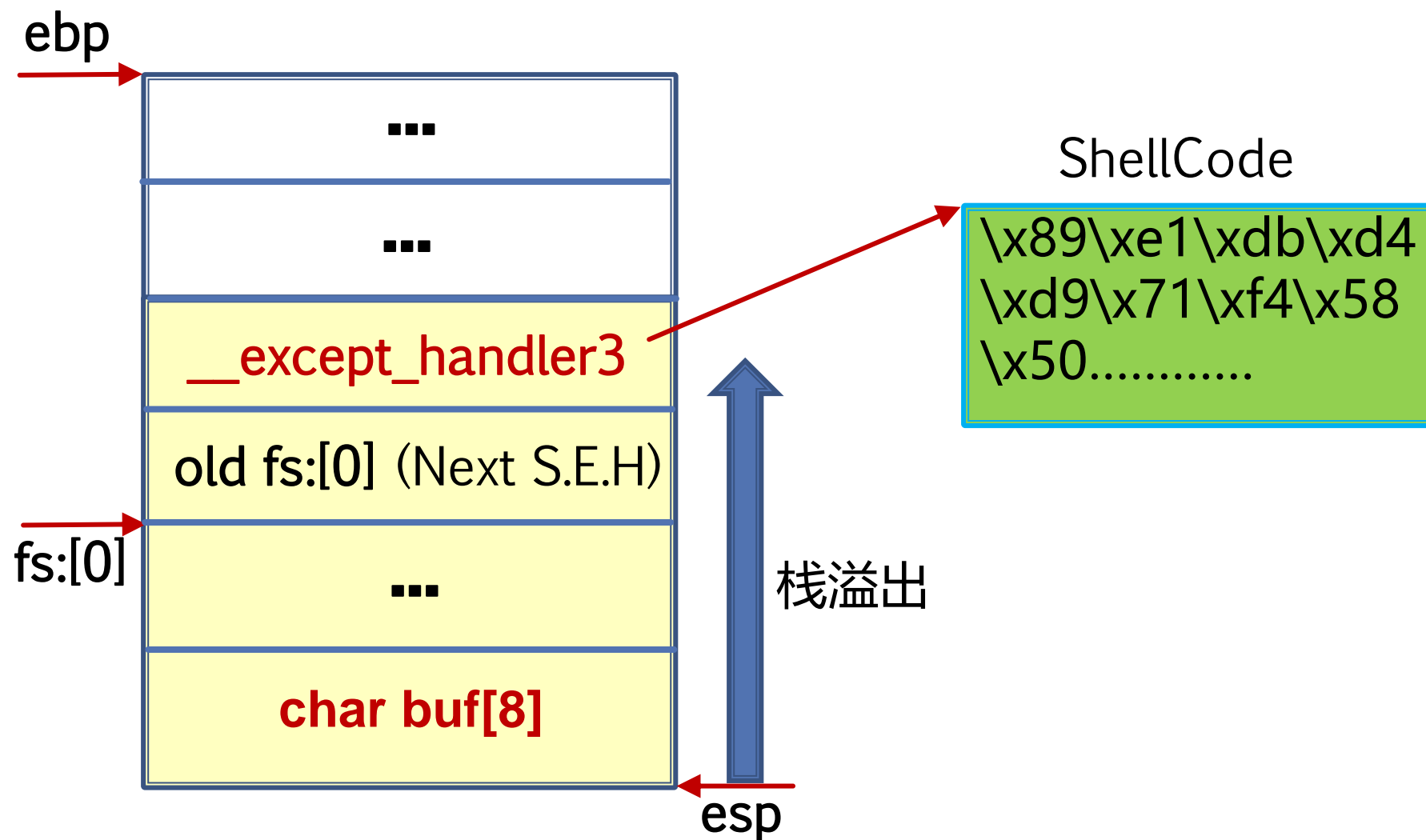


Auto=1: 不弹出错误对话框, 直接结束程序;

Auto=其余值: 弹出错误对话框。

二、Windows异常溢出漏洞利用与防御

2.1 覆盖栈帧中的异常处理函数地址



2.1 覆盖栈帧中的异常处理函数地址

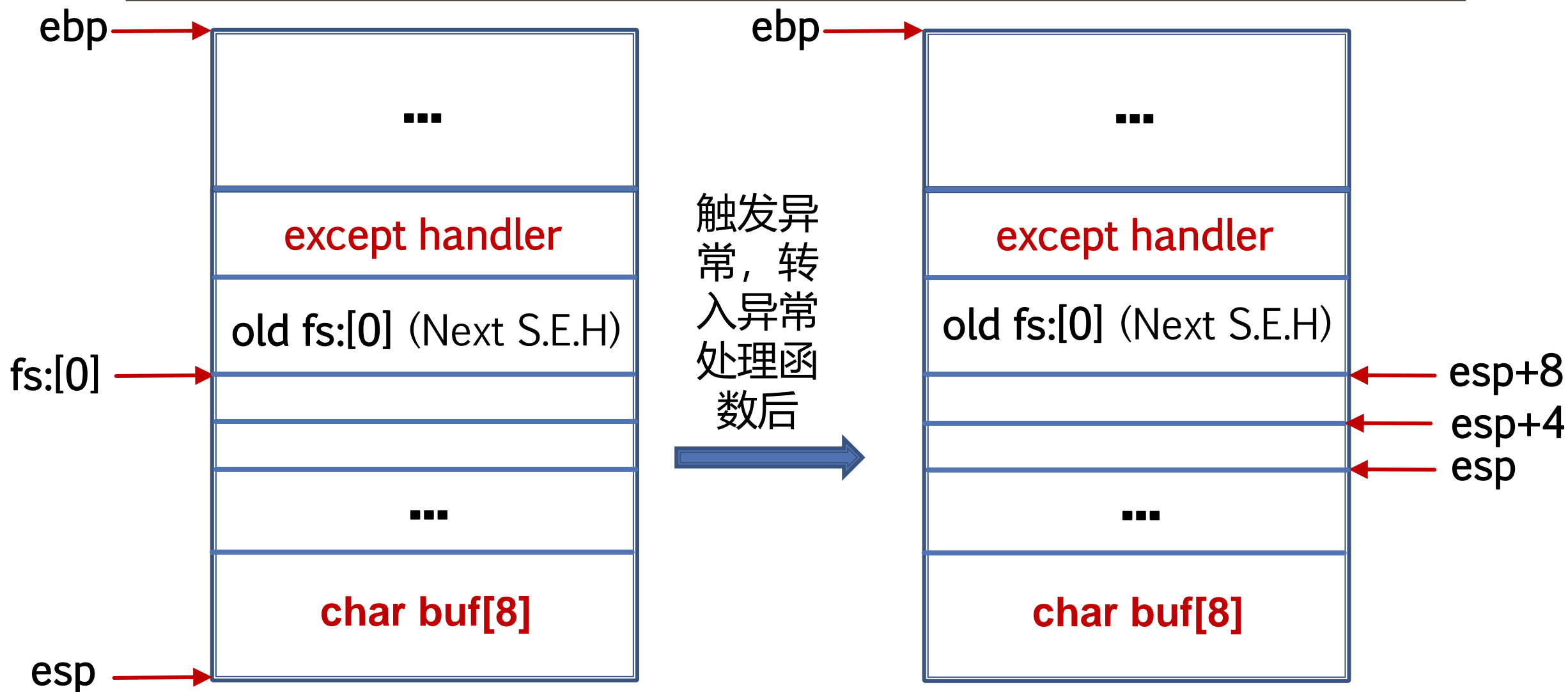
代码演示

overflow_seh

探测异常处理函数地址: detect();

覆盖异常处理函数地址实现代码执行: vulfun_1();

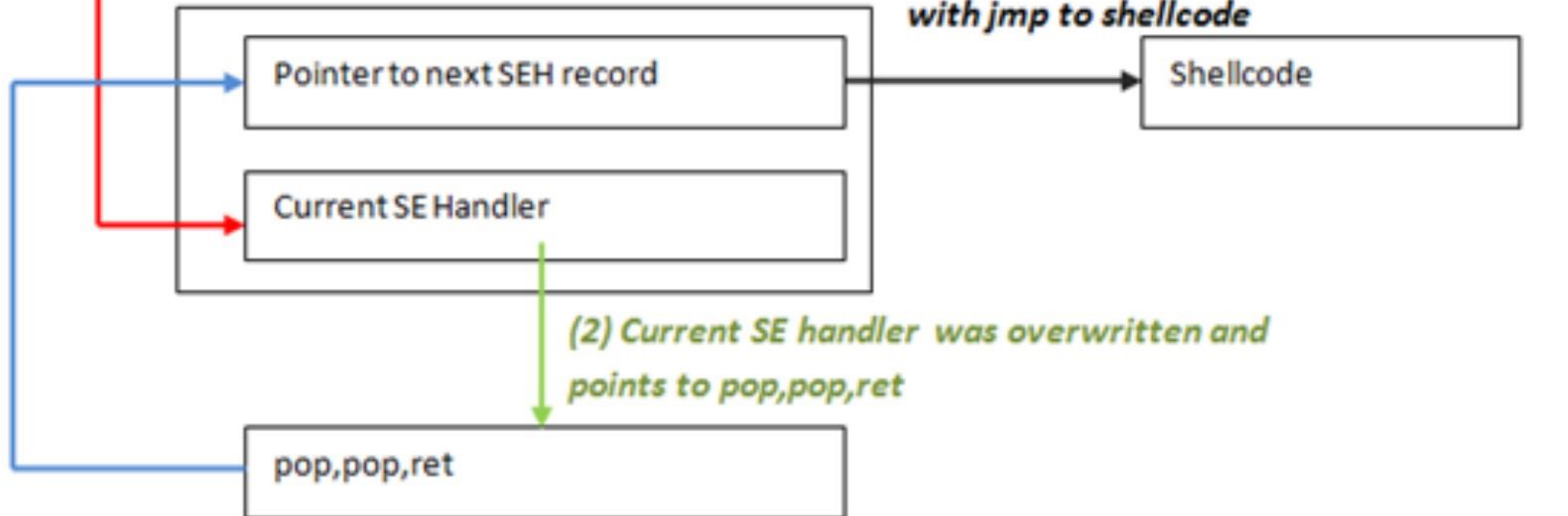
2.2 设计异常溢出时的栈帧结构



Access violation / exception is triggered

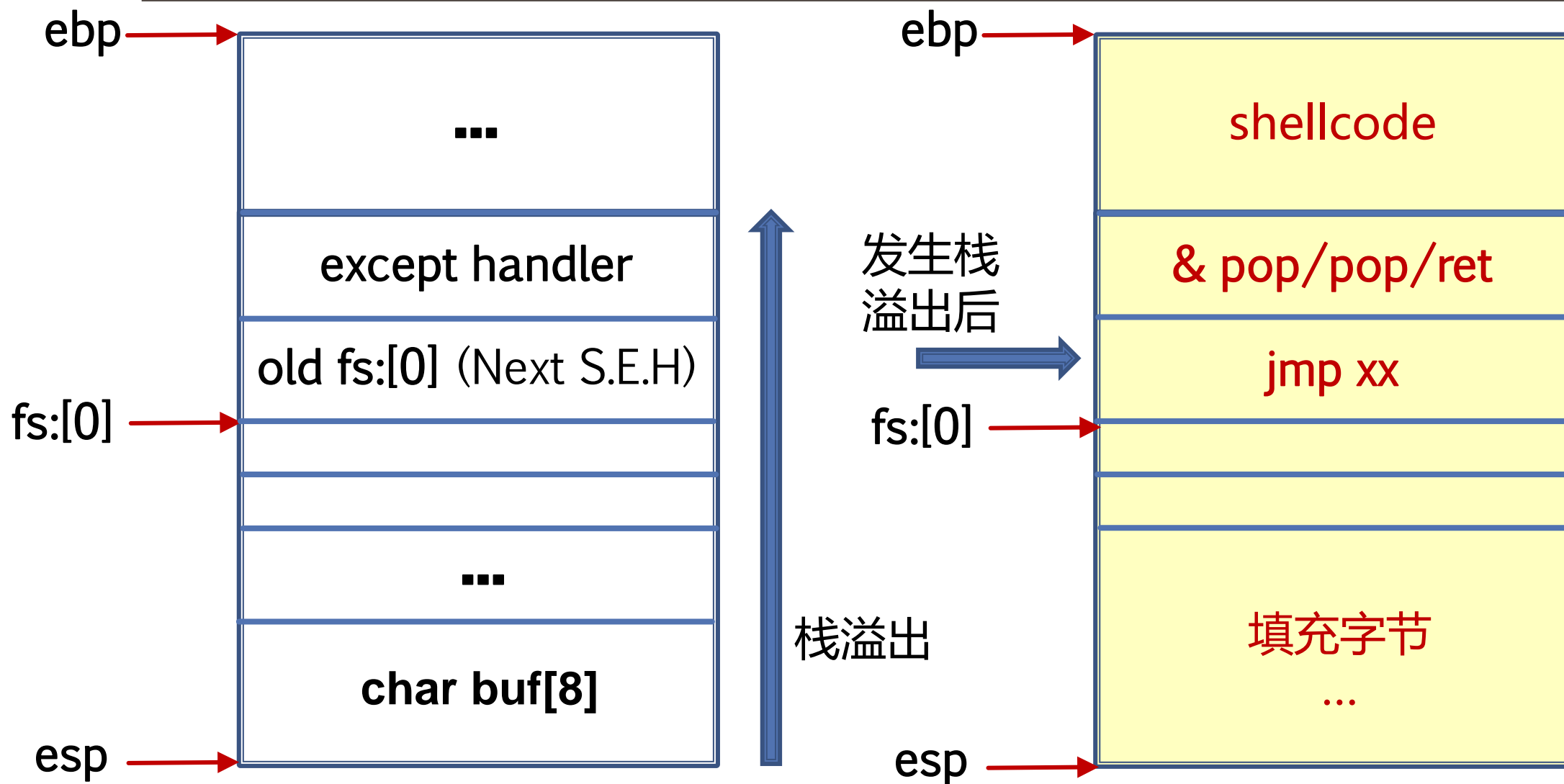
<https://www.corelan.be/index.php/2009/07/25/writing-buffer-overflow-exploits-a-quick-and-basic-tutorial-part-3-seh/>

**(1) Exception Handler
kicks in**

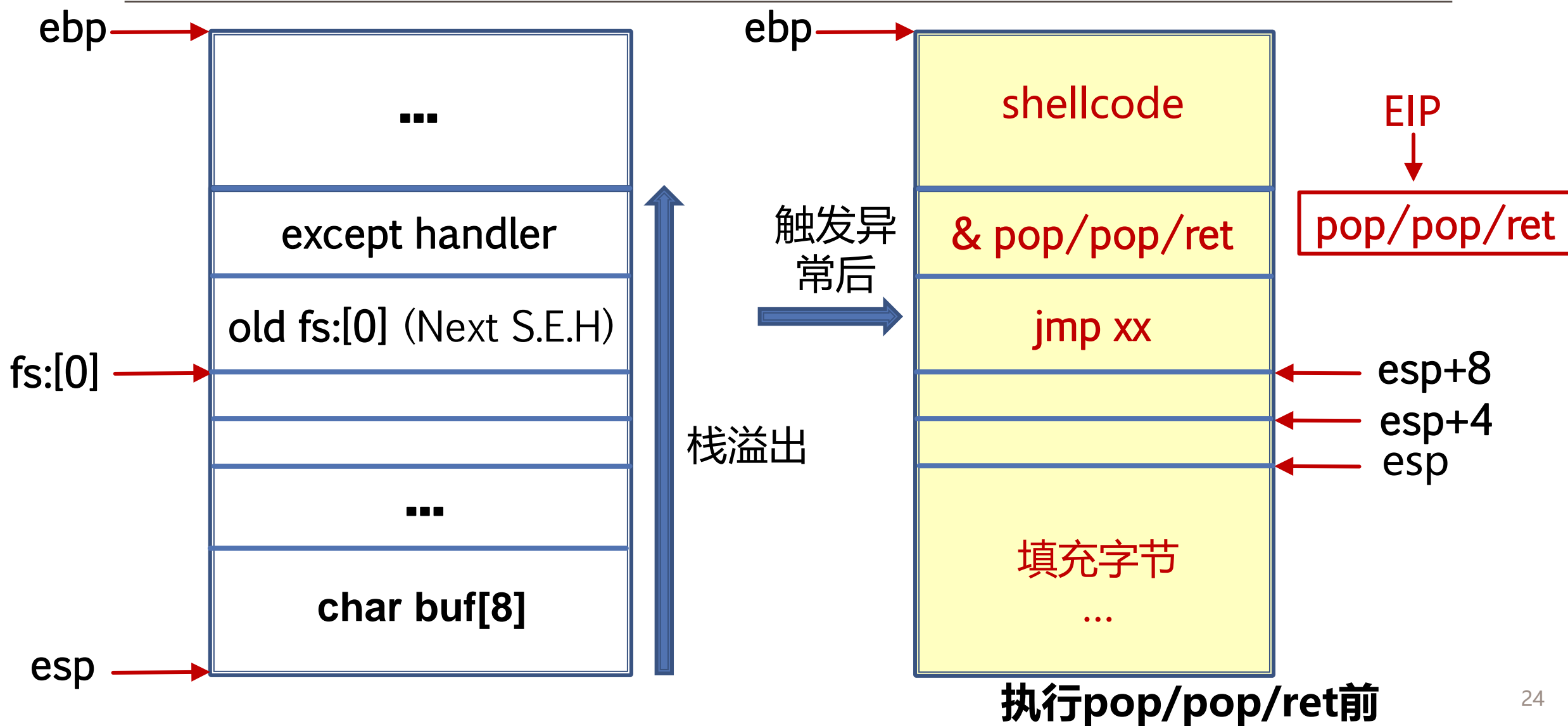


(3) pop, pop, ret. During prologue of exception handler, address of pointer to next SEH was put on stack at ESP+8. pop pop ret puts this address in EIP and allows execution of the code at the address of "pointer to next SEH".

2.2 设计异常溢出时的栈帧结构

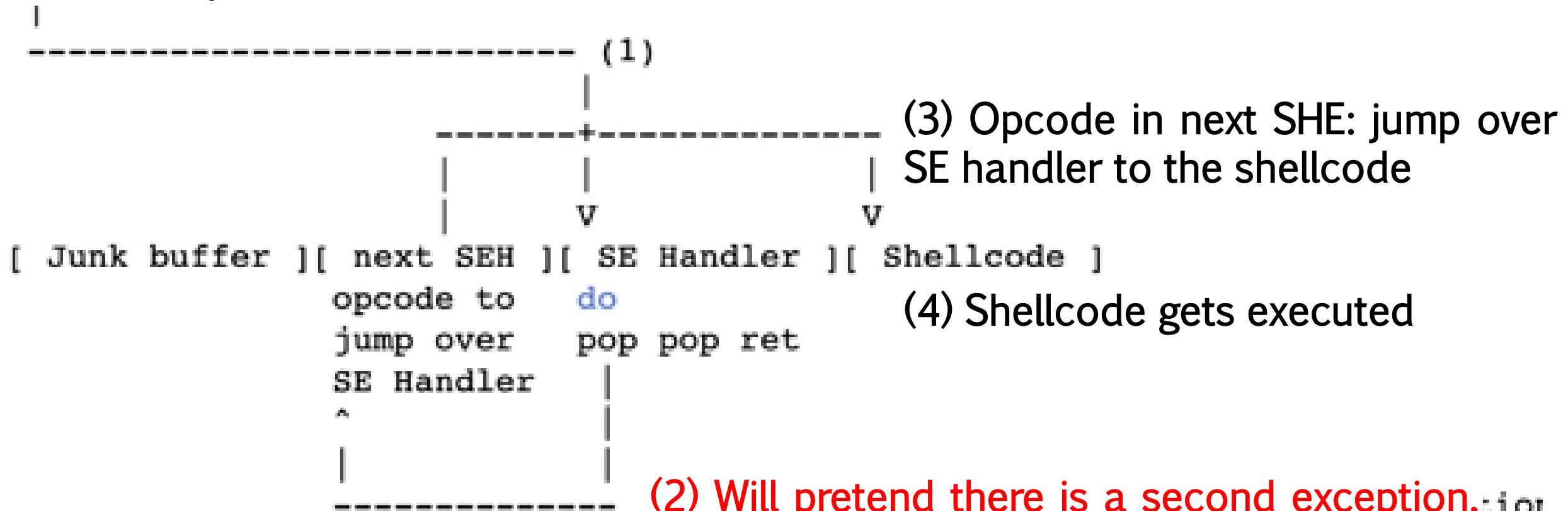


2.3 利用异常溢出触发shellcode



异常溢出利用数据的布局

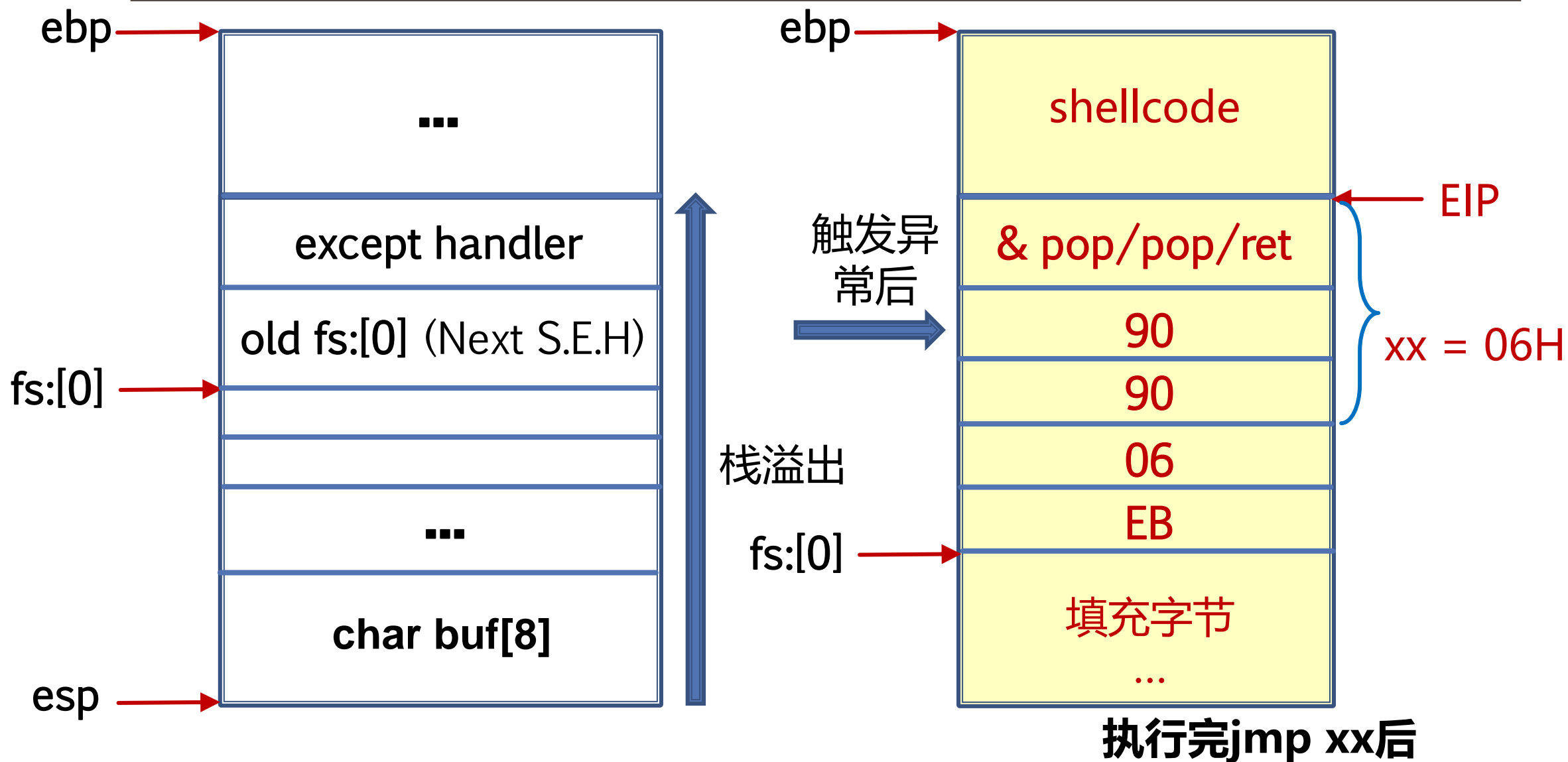
(1) 1st exception occurs:



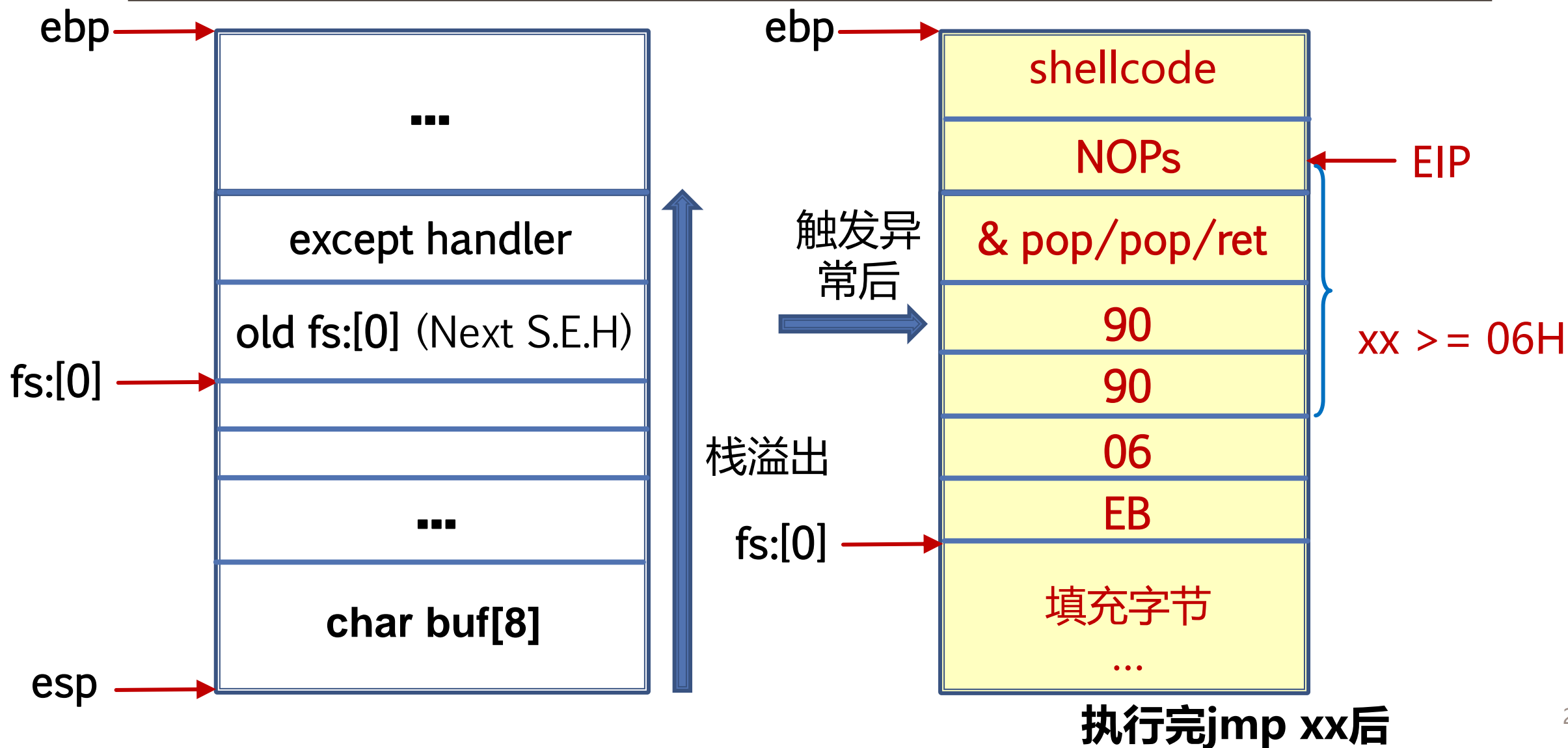
<https://www.corelan.be/index.php/2009/07/25/writing-buffer-overflow-exploits-a-quick-and-basic-tutorial-part-3-seh/>

(2) Will pretend there is a second exception, puts address of next SEH location in EIP, so opcode gets executed.

2.3 利用异常溢出触发shellcode



2.3 利用异常溢出触发shellcode



小技巧：查找pop pop ret指令序列

774DAA1E 8B0486 MOV EAX,DWORD PTR DS:[ESI+EAX*4]

774DAA21 89048E MOV DWORD PTR DS:[ESI+ECX*4],EAX

774DAA24 0FB7C2 MOVZX EAX,DX

774DAA27 832486 00 AND DWORD PTR DS:[ESI+EAX*4],0

774DAA2B 5F POP EDI

774DAA2C 5E POP ESI

774DAA2D C3 RETN

774DAA2E 41 INC ECX

774DAA2F 66:3BCA CMP CX,DX

774DAA32 ^72 C8 JB SHORT 774DAA34

774DAA34 ^EB CE JMP SHORT 774DAA36

774DAA36 CC INT3

774DAA37 CC INT3

774DAA38 CC INT3

774DAA39 CC INT3

774DAA3A CC INT3

Address	Hex dump	AS
00419000	00 00 00 00 FF FF FF FF	.
00419008	01 00 00 00 B1 19 BF 44	+
00419010	95 9E D3 D8 00 00 00 00	+
00419018	01 00 00 00 01 00 00 00	+
00419020	01 00 00 00 01 00 00 00	+
00419028	01 00 00 00 00 00 00 00	+
00419030	01 00 00 00 01 00 00 00	+
00419038	30 6B 41 00 00 00 00 00	0

Backup >

Copy >

Binary >

Assemble Space

Label :

Comment ;

Add Header

Modify Variable

Breakpoint >

Run trace >

New origin here Ctrl+Gray *

Go to >

Thread >

Follow in Dump >

Search for >

Name (label) in current module Ctrl+N

Name in all modules

All Commands in all modules

All sequences in all modules

Command Ctrl+F

Sequence of commands Ctrl+S

Constant

Binary string Ctrl+B

Next Ctrl+L

All intermodular calls

All commands

All sequences

All constants

All switches

All referenced text strings

User-defined label

User-defined comment

2.4 异常溢出防范技术——SafeSEH

■ 防范思路

- Windows XP SP2 introduced the SafeSEH protection mechanism in which **validated exception handlers are registered and stored in a table.**

事先注册并保存经过验证的异常处理函数

- The addresses in this table are **checked prior to executing a given exception handler** to ensure it is deemed “safe” .

在执行给定的异常处理函数之前，基于事先构建的异常处理函数表，检查该函数是否是安全的。

2.4 异常溢出防范技术——SafeSEH

- 编译器层面的实现：启用/SafeSEH链接选项
 - 该选项在VS2003 及后续版本默认启用。
 - 启用该链接选项后，编译时将程序中所有异常处理函数地址编入一张安全S.E.H表，并将该表放到程序的映像里面。
 - 当调用异常处理函数时，将检查所调用函数的地址是否位于安全 S.E.H 表中。

2.4 异常溢出防范技术——SafeSEH

■ 操作系统层面的实现

- 检查异常处理链是否位于当前程序的栈中，若否，程序将终止异常处理函数的调用。
- 检查异常处理函数指针是否指向当前程序的栈中，如果指向当前栈中，程序将终止异常处理函数的调用。
- 在前面两项检查都通过后，程序调用RtlIsValidHandler()，对异常处理函数的有效性进行验证

2.4 异常溢出防范技术——SafeSEH

■ SafeSEH的缺点

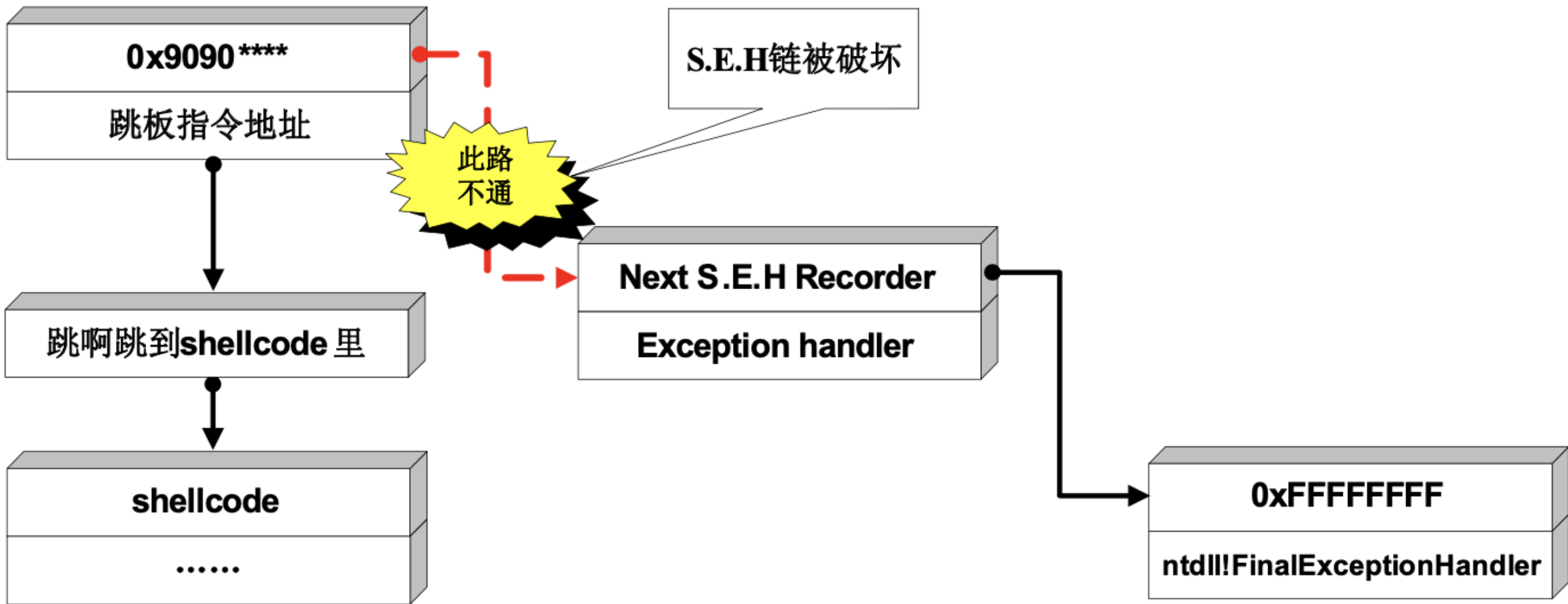
- Requires changing and rebuilding/compiling executables.
- Application modules are not typically compiled with SafeSEH by default. Any module loaded by an application that was not compiled with SafeSEH can be used for your SEH overwrite.

2.5 异常溢出防范技术——SEHOP

- SEHOP: Structured Exception Handling Overwrite Protection
- Rather than require code changes, SEHOP works at run time.
- SEHOP的技术思路:
 - verifies that a thread's exception handler chain is intact (can be navigated from top to bottom) before calling an exception handler.

2.5 异常溢出防范技术——SEHOP

- SEHOP does this by
 - adding a custom record to the end of the SEH chain.
 - Prior to executing an exception handler, the OS ensures this custom record can be reached by walking the chain from top to bottom.



As a result, **overwriting the SEH address would break the chain and trigger SEHOP**, rendering the SEH exploit attempt ineffective.

2.5 异常溢出防范技术——SEHOP

■ SEHOP的应用情况

Was introduced in Windows Vista SP1 and is available on subsequent desktop and servers versions. It is enabled by default on Windows Server Editions (from 2008 on) and disabled by default on desktop versions.

三、 C++对象溢出漏洞机理与利用

3.1 C++ 对象模型中的虚表机制

- C++ 类的成员函数在声明时,若使用关键字 `virtual` 进行修饰,则被称为虚函数。
- 一个类中可能有多个虚函数。虚函数的入口地址被统一保存在虚表(Vtable)中。

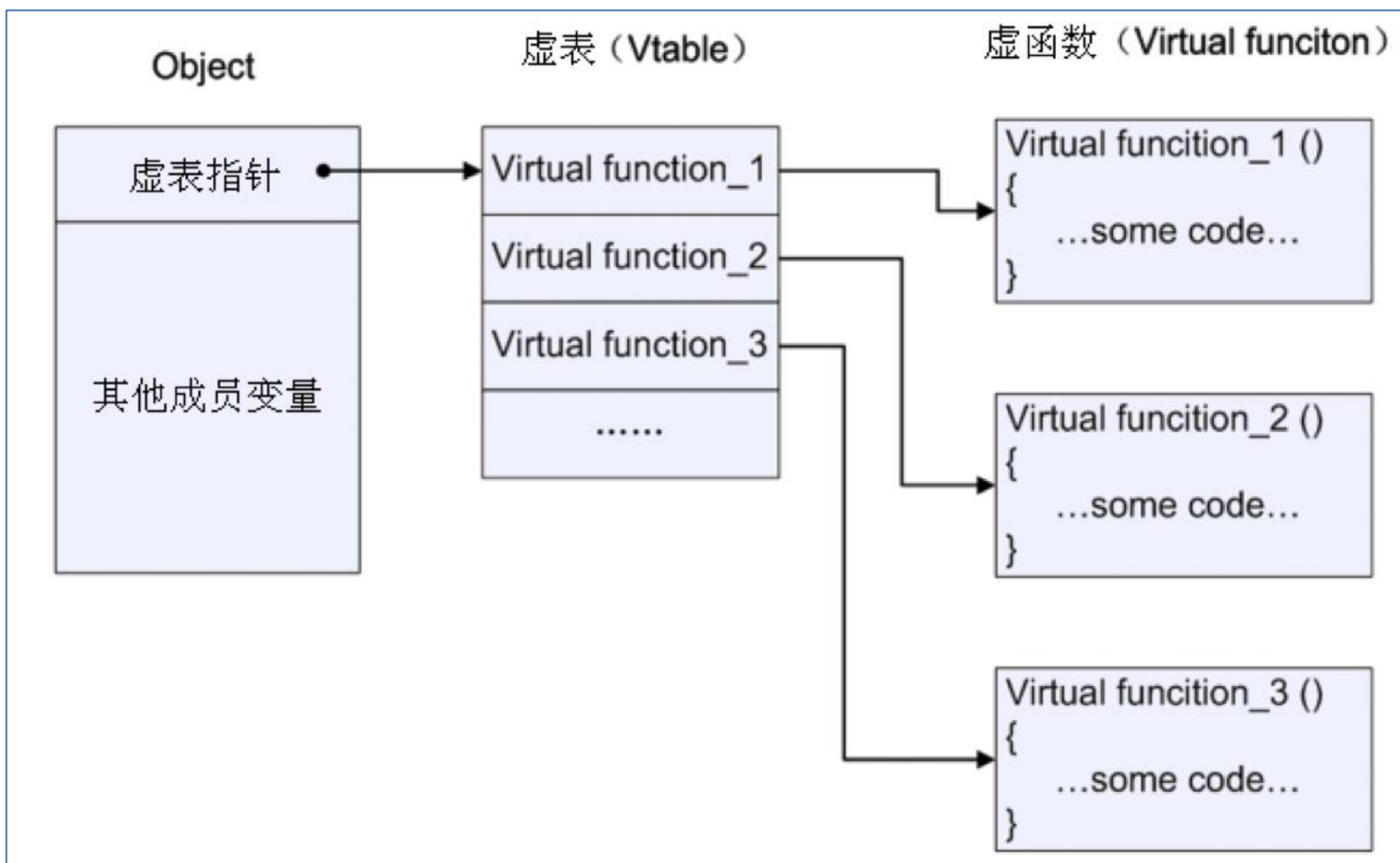
3.1 C++ 对象模型中的虚表机制

■ 子类的虚表与父类的虚表

- 若子类未重写虚函数，则其虚表中的虚函数地址指向父类中的对应函数。
- 若子类重写了虚函数，则其虚表中的虚函数地址指向自身的虚函数实现。如果子类自己新增了虚函数，那么其虚表中就会增加该项。
- 派生类的虚表中虚函数地址的排列顺序和基类的虚表中虚函数地址排列顺序相同。

3.1 C++ 对象模型中的虚表机制

- 每一个对象内部都有一个虚表指针，指向本类的虚表。
- 虚表指针保存在对象的内存空间中，紧挨着它的是其它成员变量。
- 对象在调用虚函数时，先通过虚表指针找到虚表，然后从虚表中取出要调用函数的地址。
- 不管对象类型如何转换，该对象内部的虚表指针不变，从而实现动态的对象函数调用。




```

65 int main(int argc, const char * argv)
66     WhuDemo target;
67     char vulbuf[64];
68     unsigned long dwFakeVt = (unsigned
69

```

3 % 0 项更改 | 0 名作者, 0 项更改

现 1

名称	值
target	{m_objectId=0x0019fee4 "S\$A" }
__vfptr	0x00418bf0 {overflow_cpp.exe!void(* WhuDemo::`vftab
[0x00000000]	0x004110d2 {overflow_cpp.exe!WhuDemo::test0(void)}
[0x00000001]	0x004110e6 {overflow_cpp.exe!WhuDemo::test1(void)}
[0x00000002]	0x0041115e {overflow_cpp.exe!WhuDemo::test2(void)}
m_objectId	0x0019fee4 "S\$A"

```

class WhuDemo {
public:
    char m_objectId[16];
    virtual void test0(void) {
        cout << "WhuDemo::test0()" << endl;
    }

    virtual void test1(void) {
        cout << "WhuDemo::test1()" << endl;
    }

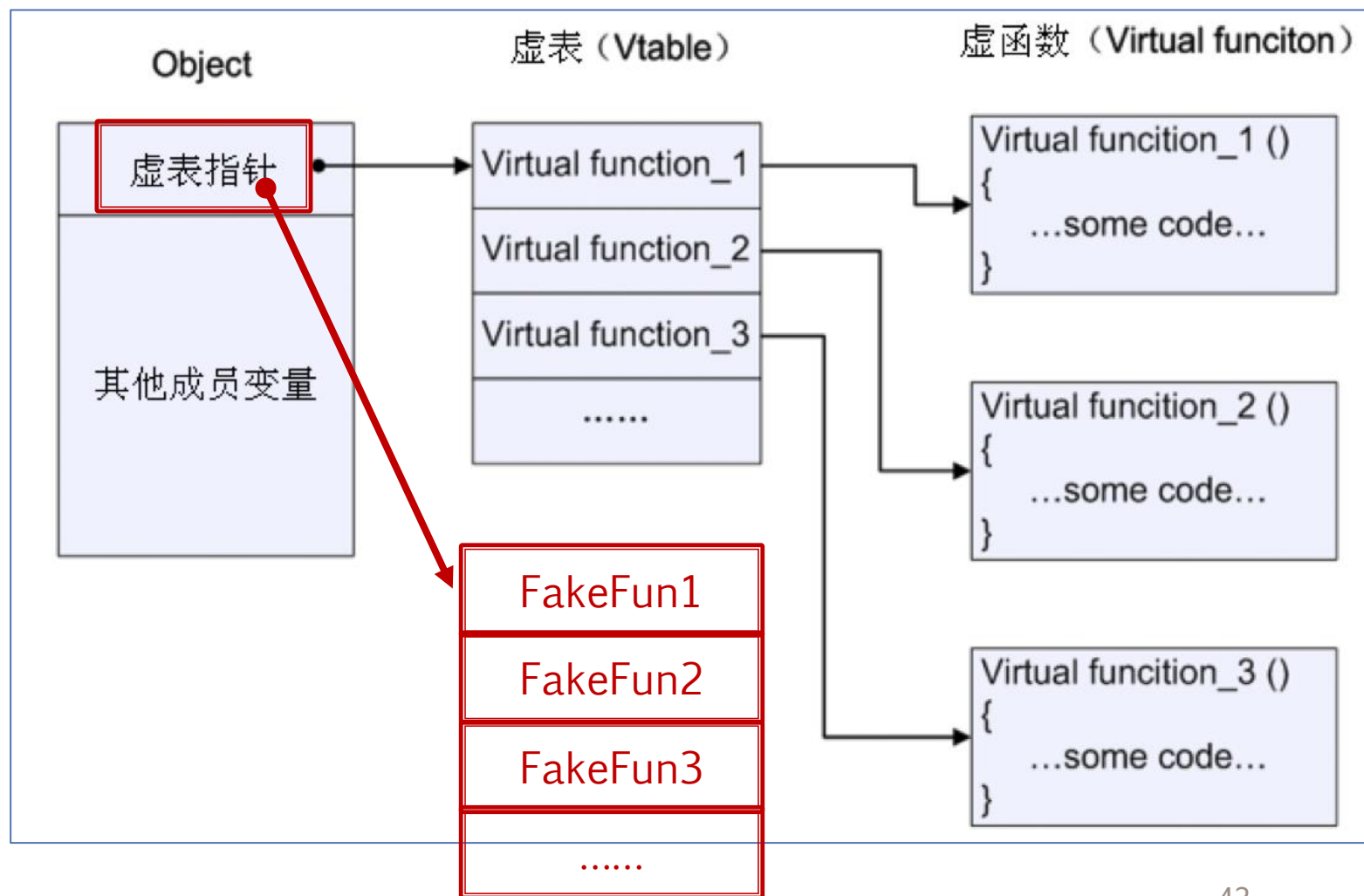
    virtual void test2(void) {
        cout << "WhuDemo::test2()" << endl;
    }
};

```

3.2 C++ 对象虚表溢出攻击

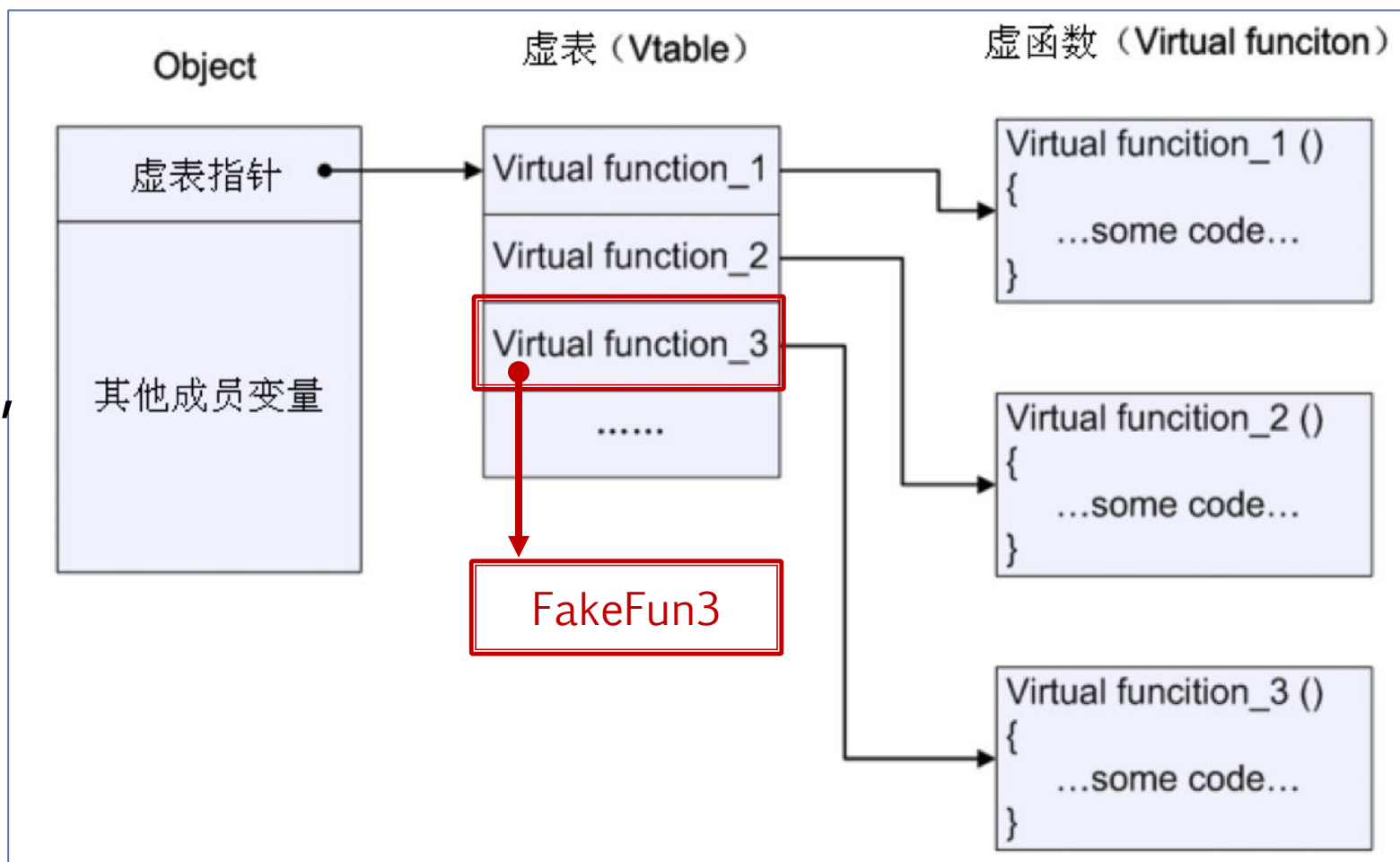
■ 情形一：修改虚表指针

如果有机会修改对象中的虚表指针，那么在程序调用虚函数时就有机会执行攻击代码。



3.2 C++ 对象虚表溢出攻击

- 情形二：修改虚表中的虚函数指针
如果有机会修改虚表中的虚函数指针，那么在程序调用虚函数时就有机会执行攻击代码。



四、整数溢出漏洞机理与利用

4.1 什么是整数溢出

- An integer overflow or wraparound occurs when an **integer value is incremented to a value that is too large to store** in the associated representation.
- When this occurs, the value may wrap to **become a very small or negative number**.
- While this may be intended behavior in circumstances that rely on wrapping, it **can have security consequences if the wrap is unexpected**.

2019 CWE Top 25 Most Dangerous Software Errors

Rank	Name	Score
[1]	Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer	75.56
[2]	Improper Neutralization of Input During Web Page Generation ('Cross-site Scripting')	45.69
[3]	Improper Input Validation	43.61
[4]	Information Exposure	32.12
[5]	Out-of-bounds Read	26.53
[6]	Improper Neutralization of Special Elements used in an SQL Command ('SQL Injection')	24.54
[7]	Use After Free	17.94
[8]	Integer Overflow or Wraparound	17.35
...

4.2 整数溢出的几种情形

上溢：一个整数运算后所得的结果超过了它能表示的上限，结果变成一个很小的数或负数。

例1：unsigned short a = 65535;

a = a + 5的计算结果为4

分析： $(65535)_{10} + (5)_{10} = (1111\ 1111\ 1111\ 1111)_2 + (101)_2$
 $= (1\ 0000\ 0000\ 0000\ 0100)_2$

unsigned short 长度为16位，最高位的1被丢弃，只保留低16位，即 $(000000000000000100)_2 = (4)_{10}$

复习：整数的二进制表示

■ 原码

一个整数，按照绝对值大小转换成的二进制数，称为原码。

■ 反码

将二进制数按位取反，所得的新二进制数称为原二进制数的反码。

■ 补码

反码加1称为补码。

■ 负数的二进制表示

负数以其绝对值的补码形式表达。

4.2 整数溢出的几种情形

例2: `short a = 32767;`

`a = a + 5` 的计算结果为 -32764

分析:

$$\begin{aligned}(32767)_{10} + (5)_{10} &= (0111111111111111)_2 + (0000000000000101)_2 \\ &= (1000000000000100)_2\end{aligned}$$

由于short最高位为符号位，0表示正数，1表示负数，上式运算后超出了short类型的数据范围，造成上溢，即：

$$(1000\ 0000\ 0000\ 0100)_2 = (-32764)_{10}$$

4.2 整数溢出的几种情形

下溢：一个整数运算后所得的数低于它能表示的下限，结果变成一个很大的数。

例3： `short a = -4;`

`unsigned short b = a;`

实际结果为: `b = 65532`

分析：负数在计算机中以其绝对值的补码表示

$$(-4)_{10} = (111111111111111100)_2$$

b为无符号数，所有位全部用来表示数据，因此

$$b = (111111111111111100)_2 = (65532)_{10}$$

4.2 整数溢出的几种情形

截断：将数据放入了比它本身小的存储空间中，从而导致溢出。

例4：int a = 65537;

short b = a;

实际结果为：b = 1

分析：

$$(65537)_{10} = (1\ 0000\ 0000\ 0000\ 0001)_2$$

$$\text{截断后：} b = (-10000\ 0000\ 0000\ 0001)_2 = 1$$

4.2 整数溢出的几种情形

符号问题引发的整数溢出：

当无符号整数和有符号整数进行比较或运算时，会将有符号整数转化成无符号整数，之后再进行比较或运算，可能发生的上溢和下溢会导致与事实相反的结论。

例5：short a = -5;

unsigned short b = 5;

实际比较结果：a > b

分析：

-5转化成无符号整数后等于65531

4.3 整数溢出导致危害的情形

- The integer overflow can be triggered using user-supplied inputs.
- This becomes security-critical when the result is used to
 - control looping, (作为循环变量)
 - make a security decision, (作为安全判决条件)
 - or determine the offset or size in behaviors such as memory allocation, copying, concatenation, etc.
(作为指示内存分配、拷贝和连接等操作的位置和大小)

4.4 整数溢出漏洞举例

```
1  BOOL fun(size_t cbSize)
2  {
3      if( cbSize > 1024 )
4      {
5          return FALSE;
6      }
7      char *pBuf = new char[cbSize-1];           //cbSize = 0
8      // 存在溢出隐患
9      // memset第三个参数是无符号数
10     // 此时cbSize - 1 = 0xFFFFFFFF空间过大导致程序崩溃
11     memset(pBuf, 0x90, cbSize-1);
12     //...
13     return TRUE;
14 }
```

4.4 整数溢出漏洞举例

```
1  int copy_something(char *buf, int len) //int len有符号数
2  {
3      char szBuf[800];
4      if(len > sizeof(szBuf)) //len为有符号的负数，跳过if
5      {
6          return -1;
7      }
8      // 存在溢出隐患
9      return memcpy(szBuf, buf, len); //len参数作为无符号解析，变为很大的数
10 }
```

4.4 整数溢出漏洞举例

```
1  BOOL fun(byte *name, DWORD cbBuf)  //cbBuf = 0x0010 0020
2  {
3      unsigned short cbCalculatedBufSize = cbBuf;  // cbCxxx = 0x0020
4      byte *buf = new byte(cbCalculatedBufSize);  //buf长度为0x20
5      if(buf == NULL)
6      {
7          return FALSE;
8      }
9      // 存在溢出隐患
10     memcpy(buf, name, cbBuf);  //发生溢出
11     //...
12     return TRUE;
13 }
```

- 如果cbBuf值大于65535，该值存入cbCalculatedBufSize时将被截断并变小。
- buf的大小为cbCalculatedBufSize，但向buf拷入的数据长度却仍然为cbBuf，因此发生溢出。

4.4 整数溢出漏洞举例

```
nresp = packet_get_int();
if (nresp > 0) {
    response = xmalloc(nresp*sizeof(char*));
    for (i = 0; i < nresp; i++)
        response[i] = packet_get_string(NULL);
}
```

分析:

- 当32位整数 $nresp = 1073741824$, $sizeof(char*) = 4$, $nresp * sizeof(char*) = 0x100000000$, 发生溢出, 实际计算结果为0。
- 此时发生了 `xmalloc(0)` 调用。
- `xmalloc` 允许分配大小为0的内存, 从而导致后面for循环中的 `response` 赋值发生堆溢出。

OpenSSH 3.3中的一个整数溢出漏洞代码

五、 格式化串漏洞机理与利用

5.1 格式化函数

■ 常见的格式化函数

- printf — prints to the 'stdout' stream
- sprintf — prints into a string
- fprintf — prints to a FILE stream
- snprintf — prints into a string with length checking
- vfprintf — print to a FILE stream from a va_arg structure
- vprintf — prints to 'stdout' from a va_arg structure
- vsprintf — prints to a string from a va_arg structure
- vsnprintf — prints to a string with length checking from a va_arg structure

5.1 格式化函数

■ 格式化函数的用途

- used to convert simple C datatypes to a string representation
- allow to specify the format of the representation
- process the resulting string (output to stderr, stdout, syslog, ...)

5.2 格式串在格式化函数中的作用

```
int printf ( const char * format, ... );
```

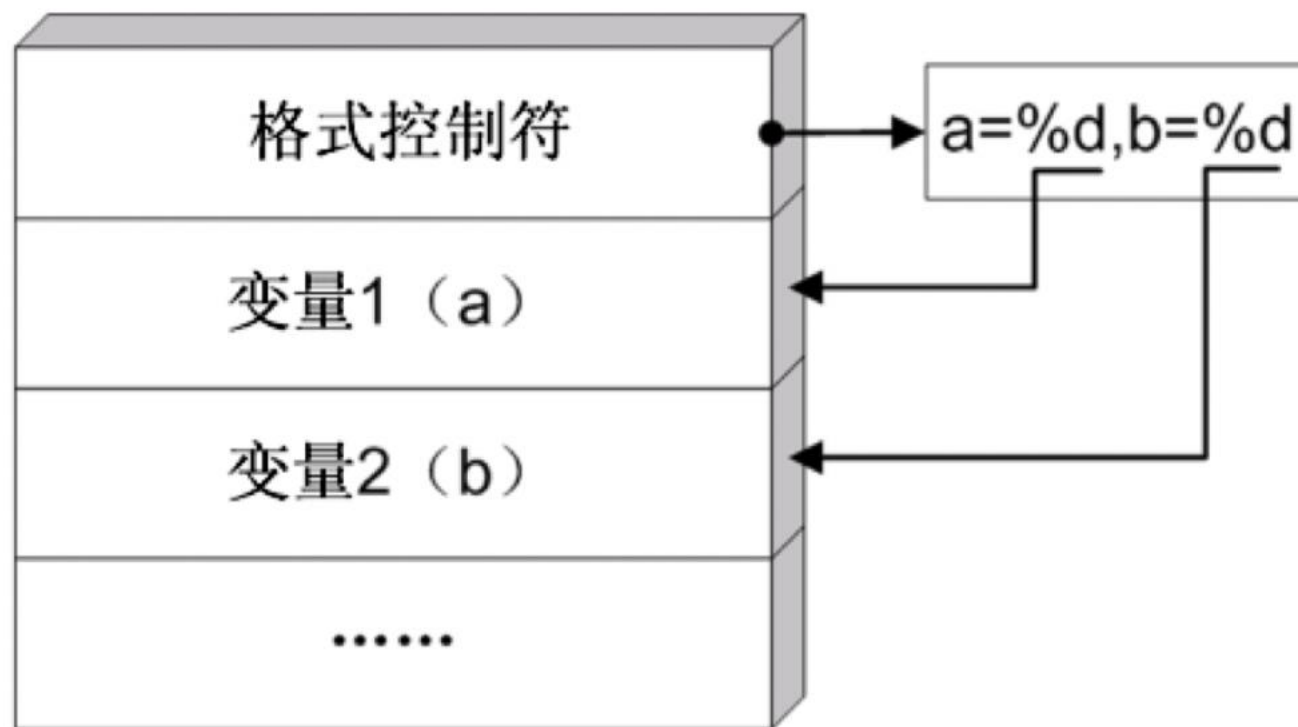
<i>specifier</i>	Output
%d or %i	Signed decimal integer
%u	Unsigned decimal integer
%o	Unsigned octal
%x	Unsigned hexadecimal integer
%X	Unsigned hexadecimal integer (uppercase)
%f	Decimal floating point, lowercase
%F	Decimal floating point, uppercase
%e	Scientific notation (mantissa/exponent), lowercase
%E	Scientific notation (mantissa/exponent), uppercase

<i>specifier</i>	Output
%g	Use the shortest representation: %e or %f
%G	Use the shortest representation: %E or %F
%a	Hexadecimal floating point, lowercase
%A	Hexadecimal floating point, uppercase
%c	Character
%s	String of characters
%p	Pointer address
%n	Nothing printed. The corresponding argument must be a pointer to a signed int. The number of characters written so far is stored in the pointed location.

5.3 格式串与格式化函数的栈帧

```
printf ( "a=%d, b=%d\n", a, b);
```

低址

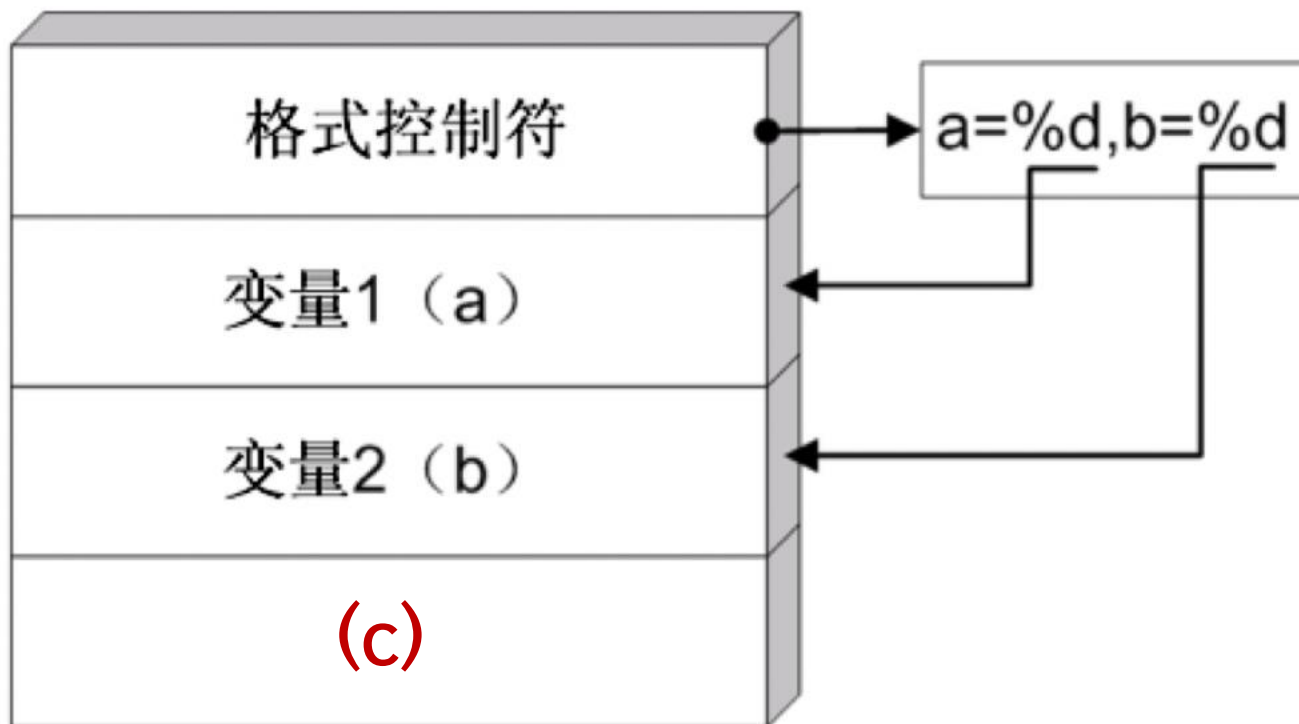


高址

5.3 格式串与格式化函数的栈帧

```
printf ( "a=%d, b=%d, c=%d\n", a, b);
```

栈的低址



栈的高址

格式串与格式化函数实际调用参数不匹配会发生什么?

- ① 编译出错?
- ② 调用失败?
- ③

5.4 格式串漏洞可能导致的安全问题

- 栈内信息泄露
- 引发缓冲区溢出

代码演示

overflow_format_string

参考资料

Matt Pietrek

<https://blog.csdn.net/LG1259156776/article/details/51472597>

二进制各种漏洞原理实战分析总结

<https://mp.weixin.qq.com/s/6GVhuXOjChDj19SITqpM7Q>

THE END