
Exception

這題是要瞭解Windows的SEH(Structured Exception Handling)機制，使用時需要include Windows.h，來使用他的API

SCOPE_RECORD

這是用來處理Exception的一個struct，有4個資料: Begin, End, Handler, JumpTarget來描述exception的具體範圍與處理方式。

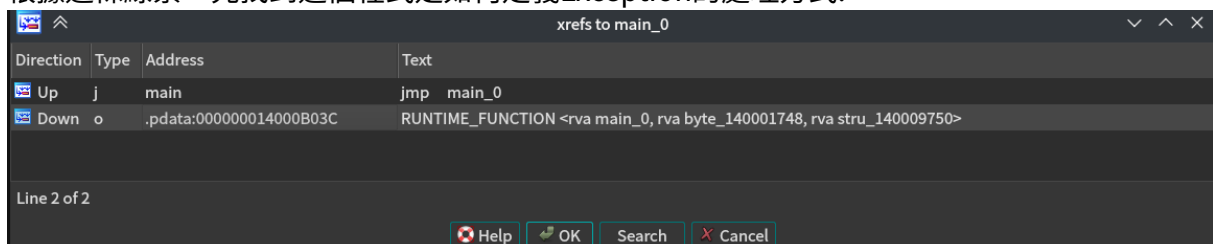
Discovery

首先觀察main，可以看到照著流程執行的話，會出現divide-by-zero的exception(2次):

1400015D5	140001657
<pre>loc_1400015D5: mov eax, 0BEh ; DATA XREF: xor edx, edx xor ecx, ecx idiv ecx ; exception1 jmp short loc_14000161B</pre>	<pre>loc_140001657: mov eax, 0EFh ; DATA XREF: .. xor edx, edx xor ecx, ecx idiv ecx ; exception2 jmp short loc_14000169D</pre>

(需要注意的是這邊將eax設定為0xbe與0xef，稍後會用到)

根據這條線索，先找到這個程式是如何定義Exception的處理方式:



繼續往下:

```
RUNTIME_FUNCTION <rva sub_140001320, rva byte_140001302, \
                  rva stru_140009720>
RUNTIME_FUNCTION <rva main_0, rva byte_140001748, rva stru_140009750>
RUNTIME_FUNCTION <rva sub_1400017C0, rva byte_140001818, \
                  rva stru_140009710>
```

就可以找到定義的位置

```

stru_140009750 UNWIND_INFO_HDR <9, 0Eh, 4, 25h>
; DATA XREF: .pdata:000000014000B03C+o
UNWIND_CODE <0Eh, 23h> ; UWOP_SET_FPREG
UNWIND_CODE <9, 1> ; UWOP_ALLOC_LARGE
dw 1Eh
UNWIND_CODE <2, 50h> ; UWOP_PUSH_NONVOL
dd rva sub_140001400
dd 3
db 0D5h
db 15h
db 0
db 0
db 0E2h
db 15h
db 0
db 0
db 70h ; p
db 61h ; a
db 0
db 0
db 0E2h

```

接下來定義structure，以便檢視資訊:

```

00000000
00000000 SCOPE_RECORD struct ; (sizeof=0x10, mappedto_43)
00000000 ; XREF: .rdata
00000000 begin dd ? ; offset rva
00000004 end dd ? ; offset rva
00000008 handler dd ? ; offset rva
0000000C jumpTarget dd ? ; offset rva
00000010 SCOPE_RECORD ends
00000010

```

定義好之後就可以轉成我們想要的資訊:

```

stru_140009750 align 10h UNWIND_INFO_HDR <9, 0Eh, 4, 25h>
; DATA XREF: .pdata:000000014000B03C+o
UNWIND_CODE <0Eh, 23h> ; UWOP_SET_FPREG
UNWIND_CODE <9, 1> ; UWOP_ALLOC_LARGE
dw 1Eh
UNWIND_CODE <2, 50h> ; UWOP_PUSH_NONVOL
dd rva sub_140001400
dd 3
SCOPE_RECORD <rva loc_1400015D5, rva loc_1400015E2, rva sub_140006170,\
rva loc_1400015E2>
SCOPE_RECORD <rva loc_1400015D5, rva loc_14000161D, rva sub_140006183,\
rva loc_14000161D>
SCOPE_RECORD <rva loc_140001657, rva loc_140001664, rva sub_140006199,\
rva loc_140001664>
db 0

```

其中，exception發生時並不會直接跳到target執行，而是先進入圖中sub_140001400執行，看看他做了什麼:

```

1 EXCEPTION_DISPOSITION __fastcall sub_140001400 (
2     struct _EXCEPTION_RECORD *a1,
3     void *a2,
4     struct _CONTEXT *a3,
5     struct _DISPATCHER_CONTEXT *a4)
6 {
7     byte_14000A8C8 = a3->Rax;
8     a3->Rip += 63i64;
9     return _C_specific_handler(a1, a2, a3, a4);
10 }

```

這個function將當前rax的值存入14000A8C8中，並增加rip後執行正常的handler。

而下面三個handler，每個都點進去，看看會做什麼事情:

140006170	140006183	140006199
<pre> int64 sub_140006170() { return 0i64; } </pre>	<pre> int64 sub_140006183() { return 1i64; } </pre>	<pre> int64 sub_140006199() { return 0xFFFFFFFFi64; } </pre>
回傳0，不做動	回傳1，執行handler	回傳-1，繼續往下執行

Exceptions

接下來，觀察兩個exception發生時分別會被哪些handler處理，

第一個exception位置在1400015DE，因此在前兩個handler範圍內，但第一個handler不做動，因此直接到第二個執行，jump到14000161D執行:

```

loc_14000161D:                                ; DATA XREF: .rdata:00000
        mov     dword ptr [rbp+74h], 0
        jmp     short loc_14000162E
; -----
loc_140001626:                                ; CODE XREF: main_0+C4+j
        mov     eax, [rbp+74h]
        inc     eax
        mov     [rbp+74h], eax
loc_14000162E:                                ; CODE XREF: main_0+94+j
        cmp     dword ptr [rbp+74h], 26h ; '&'
        jge     short loc_140001656
        movsxd  rax, dword ptr [rbp+74h]
        movzx   ecx, cs:byte_14000A8C8
        add     ecx, [rbp+74h]
        movzx   ecx, cl
        movzx   eax, byte ptr [rbp+rax+0]
        xor     eax, ecx
        movsxd  rcx, dword ptr [rbp+74h]
        mov     [rbp+rcx+0], al
        jmp     short loc_140001626

```

根據我的理解，這些組合語言可以轉換成下面的pseudo code:

```

for i in 0..26:
    ecx = 0xbe
    ecx += i
    ecx &= 255
    eax = input[i]
    eax ^= ecx
    input[i] = eax & 255

```

而第二個exception觸發後會從excpetion發生的位置繼續執行下去，也就是從140001662開始:

```

mov     [rbp+0D0h+var_54], 0
jmp     short loc_1400016B0
; -----
loc_1400016A8:                                ; CODE XREF: main_0+1
mov     eax, [rbp+0D0h+var_54]
inc     eax
mov     [rbp+0D0h+var_54], eax

loc_1400016B0:                                ; CODE XREF: main_0+1
cmp     [rbp+0D0h+var_54], 26h ; '&'
jge     short loc_1400016D8
movsxd  rax, [rbp+0D0h+var_54]
movzx   ecx, cs:byte_14000A8C8
add     ecx, [rbp+0D0h+var_54]
movzx   ecx, cl
movzx   eax, [rbp+rax+0D0h+flag]
add     eax, ecx
movsxd  rcx, [rbp+0D0h+var_54]
mov     [rbp+rcx+0D0h+flag], al
jmp     short loc_1400016A8

```

跟上面的差不多，可以轉換成下面的pseudo code:

```

for i in 0..26:
    ecx = 0xef
    ecx += i
    ecx &= 255
    eax = input[i]
    eax += ecx
    input[i] = eax & 255

```

Solve

有了上面的資訊，就可以依照流程，寫出下面的C程式碼:

```

#include <stdio.h>

const char ECX1 = 0xBE;
const char ECX2 = 0xEF;

int main() {
    char data[] = {0xe7, 0xe3, 0x72, 0x78, 0xac, 0x90, 0x90, 0x7c, 0x90,

```

```
        0xac, 0xb1, 0xa6, 0xa4, 0x9e, 0xa7, 0xa2, 0xac, 0x90,
        0xb9, 0xb2, 0xbf, 0xbb, 0xbd, 0xb6, 0xab, 0x90, 0xba,
        0xb4, 0x90, 0xbf, 0xc0, 0xc0, 0xc4, 0xca, 0x95, 0xed,
        0xc0, 0xb2, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00,
        0x00, 0x00, 0x00, 0xff, 0xff, 0xff, 0xff};
    for (int i = 0; i < 0x26; i++) {
        data[i] -= (ECX2 + i);
    }
    for (int i = 0; i < 0x26; i++) {
        data[i] ^= (ECX1 + i);
    }
    printf("%s\n", data);
}
```

Result

```
$ gcc sol.c -o sol && ./sol
FLAG{__C_specific_handler_is_hooked:0}
```