Re:0 從零開始的逆向工程

2021/10/02

whoami

- LJP / LJP-TW
- 台科大 > 交大碩班
- CTF 戰隊 10sec 隊員



大綱

- 工具安裝
- 逆向工程簡介
- •組合語言
- 分析方法
- ELF 逆向工程
- 逆向工程技巧

• 在這一切開始之前

• 先讓我們準備一下工具吧

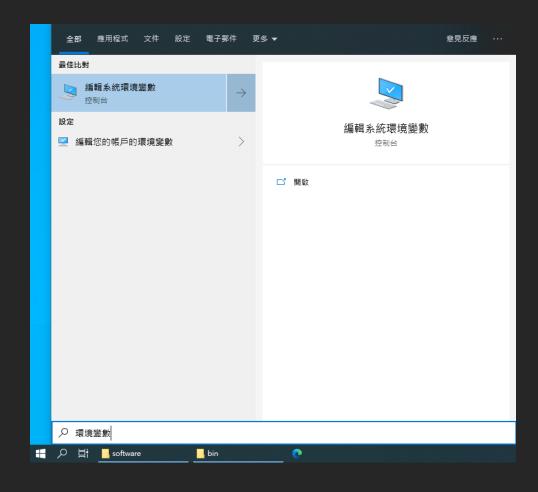
- 建議準備虛擬機,並記得將虛擬機斷網
- 畢竟研究病毒還是要關在實驗室裏面做,病毒跑出來會很慘 QQ

- 虛擬機準備這邊請自行研究
 - Windows (無限制版本, 建議 win7 以上)
 - Linux (無限制發行版,推薦 Ubuntu / Kali)
- 本篇簡報範例沒有病毒,可以直接運行在本機環境
- 但外面撿來的樣本, 還是請關在虛擬機運行

- 可安裝在本機上的
 - Ghidra
 - PEBear
- Windows 虛擬機
 - x64dbg
- Linux 虛擬機
 - gdb

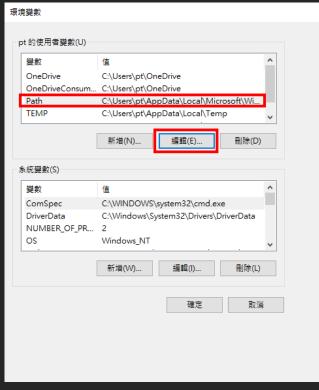
JDK

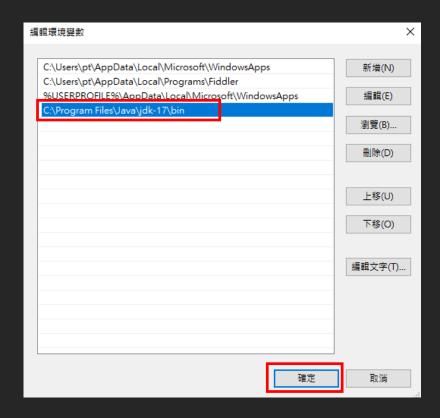
- 安裝 Ghidra 前要先安裝 JDK
- jdk-17_windows-x64_bin.exe
- 一直按下一步就對了
- 設置環境變數



JDK







Ghidra

- ghidra_10.0.3_PUBLIC_20210908.zip
- 解壓縮
- JDK 環境變數有設定好,就能成功運行 ghidraRun.bat



PE-Bear

- PE-bear_0.5.4_x64_win_vs17.zip
- 解壓縮
- 執行 PE-bear.exe 即可

x64dbg

- snapshot_2021-07-01_23-17
- 解壓縮
- 執行 release/x96dbg.exe
- 一開始初始化選項 全部選確定
- 桌面就會出現 x32dbg 和 x64dbg 的捷徑



gdb

- 開啟終端機執行以下指令
- sudo apt-get install gdb
- 建議額外安裝 gdb-gef 套件
- 參考 https://github.com/hugsy/gef 文中敘述的安裝方式

```
# or manually
$ wget -0 ~/.gdbinit-gef.py -q http://gef.blah.cat/py
$ echo source ~/.gdbinit-gef.py >> ~/.gdbinit
```

gdb

- gef config 可以參考以下
- https://gist.github.com/LJP-TW/2edf8b66b61e91a232f76acc487bbd10
- 請先註解掉 glibc heap 設定的部分
- 主要保留以下的部分

```
source ~/.gdbinit-gef.py
# source ~/peda/peda.py

set print asm-demangle on
set auto-load safe-path /
# set debug-file-directory ~/gdb-debug-symbol

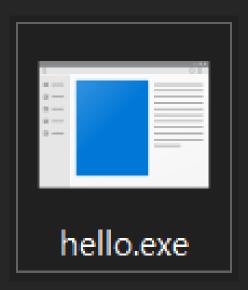
####
###
###
###
gef setting

gef config dereference.max_recursion 2
gef config context.layout "regs code args source memory stack trace"
gef config context.nb_lines_backtrace 3

gef config context.redirect /dev/pts/4
```

• 逆向工程 Reverse Engineering

• 如果今天你想知道一個程式在做什麼,要怎麼做?



• 直接執行看看?

```
C:\VS_proj\cpp_test\cpp_test\x64\Release\hello.exe

What's your name?

LJP-TW

Hello, LJP-TW!

4 x 8 = ?

32

10 x 2 = ?
```

·如果你剛好有原始碼,那就看 code 就好

```
for (int i = 0; i < 5; ++i) {
int main(void)
                                                        a = (rand() \% 10) + 1;
                                                        b = (rand() \% 10) + 1;
      char name[32] = \{ 0 \};
      int a, b, ans;
                                                        printf("%d x %d = ?\n", a, b);
      srand(time(NULL));
                                                        scanf("%d", &ans);
                                                        if (ans != a * b) {
      printf("What's your name?\n");
                                                            printf("Wrong!\n");
                                                            evilcatboy();
      scanf("%32s", name);
      printf("Hello, %s!\n", name);
                                                    return 0;
```

• 那如果沒有 source code 呢?

- 當你想…
 - 破解程式
 - 修改程式
 - 分析惡意程式
 - 挖掘漏洞
- 卻又沒有原始碼

• 你就需要逆向工程!

想知道程式到底有沒有在偷挖礦



• 沒有原始碼,要怎麼知道程式在幹嘛?

• 先轉換一下問題

•程式怎麼產生的?

•程式怎麼跑起來的?

• Q: 程式怎麼產生的?

• Visual Studio 按一下 F5, 程式碼就變程式了(/_> \)

•喂,我是問更詳細的過程

- 首先程式碼經過編譯器,經過解析後,產生出組合語言
 - 關於編譯器是怎麼解析的,我們以後會專門做一期視頻給大家講解



原始程式碼

編譯器 Compiler 組合語言

•組合語言再通過組譯器,將組合語言組譯成 object code



組合語言

組譯器 Assembler

object code

• Object code 再通過連結器,最終連結成執行檔

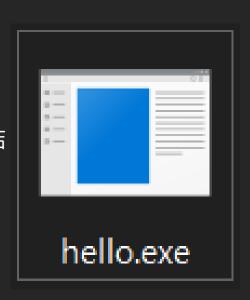


• 統整一下

```
; Line 25
                                   call
                                           QWORD PTR __imp_rand
                                   mov edi, eax
                                   mov eax, 1717986919
戸int main(void)
                                           edi
                                   imul
                                   sar edx, 2
                                   mov ecx, edx
                                   shr ecx, 31
                                   add edx, ecx
                                   lea ecx, DWORD PTR [rdx+rdx*4]
                                   add ecx, ecx
                                   sub edi, ecx
                                   inc edi
```

\$LL4@main:





原始程式碼

組合語言

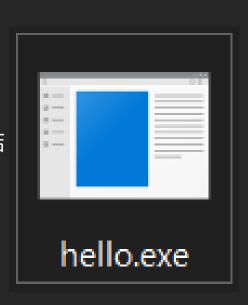
object code

執行檔

- 整個過程,程式碼越來越不適合人類閱讀
- 從人類的語言一路慢慢變成一堆 0 跟 1

```
$LL4@main:
                               ; Line 25
                                   call
                                           QWORD PTR __imp_rand
                                   mov edi, eax
                                   mov eax, 1717986919
⊡int main(void)
                                   imul
                                           edi
                                   sar edx, 2
                                   mov ecx, edx
                                   shr ecx, 31
                                   add edx, ecx
                                   lea ecx, DWORD PTR [rdx+rdx*4]
                                   add ecx, ecx
                                   sub edi, ecx
                                   inc edi
```





原始程式碼

組合語言

object code

執行檔

編譯/反編譯

• 來談一下編譯與反編譯

```
$LL4@main:
                              ; Line 25
                                 call
                                         QWORD PTR __imp_rand
                                 mov edi, eax
                                 mov eax, 1717986919
□int main(void)
                                         edi
                                 imul
                                 sar edx, 2
                                 mov ecx, edx
      // blablabla...
                                 shr ecx, 31
                                 add edx, ecx
                                 lea ecx, DWORD PTR [rdx+rdx*4]
                                 add ecx, ecx
                                 sub edi, ecx
                                 inc edi
   原始程式碼
                                        組合語言
```



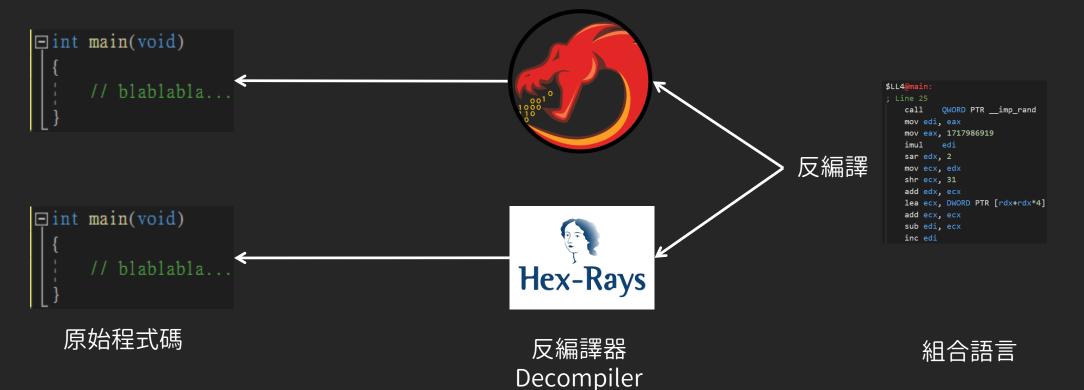
編譯/反編譯

- •程式碼編譯成組合語言,每種編譯器都不盡相同
- 同一句 C 可以用多種組合語言表達



編譯/反編譯

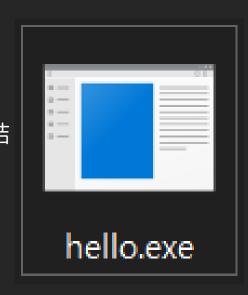
- 因此反編譯沒有那麼簡單
- 雖然程式邏輯一樣, 但程式碼長相始終無法與原始程式碼一樣



組譯/反組譯

• 再來談一下組譯與反組譯

```
$LL4@main:
                            ; Line 25
                                call
                                       QWORD PTR __imp_rand
                               mov edi, eax
                                mov eax, 1717986919
□int main(void)
                                       edi
                                imul
                                                                         hi.obj
                                                           組譯
                      編譯
                                sar edx, 2
                                mov ecx, edx
      // blablabla...
                                shr ecx, 31
                                add edx, ecx
                                lea ecx, DWORD PTR [rdx+rdx*4]
                                add ecx, ecx
                                sub edi, ecx
                                inc edi
   原始程式碼
                                      組合語言
                                                                    object code
```



執行檔

組譯/反組譯

- 每一句組合語言都只和一組機械碼互相對應
- 比如說 mov rax, rbx 翻成機械碼就是 0x48 0x89 0xd8
- 0x48 0x89 0xd8 翻成組合語言也只有 mov rax, rbx 這種可能
- 所以反組譯器相對來說比較好做

組譯/反組譯

• 每一句組合語言都只和一組機械碼互相對應



- 溫馨提醒: 不同語言的機制可能不太一樣
 - C / C++
 - C#
 - Java
 - Python
 - • •
- •本篇簡報只針對 C / C++

•知道了程式的產生過程後,你多少應該能知道逆向工程的原理

• 通過反組譯,將人類看不懂的 0101 變成看得懂的組合語言,就能 知道程式在執行什麼

• 有些工具提供反編譯功能, 能更有效的看懂程式在幹嘛

• 當然, 如果有 source code 最好

程式運作過程

• Q: 程式怎麼跑起來的?

• 對著 exe 點兩下他就跑起來了(/_> \)

• 喂,我是問更詳細的過程

程式運作過程

• 你點兩下程式,告訴作業系統(OS)你想執行他

• 所以問題更具體地問是, OS 怎麼將程式跑起來的?

• OS 會從程式檔案的頭部讀取資訊

• 這些資訊包含怎麼把它放到記憶體裡、程式進入點在哪…

程式運作過程

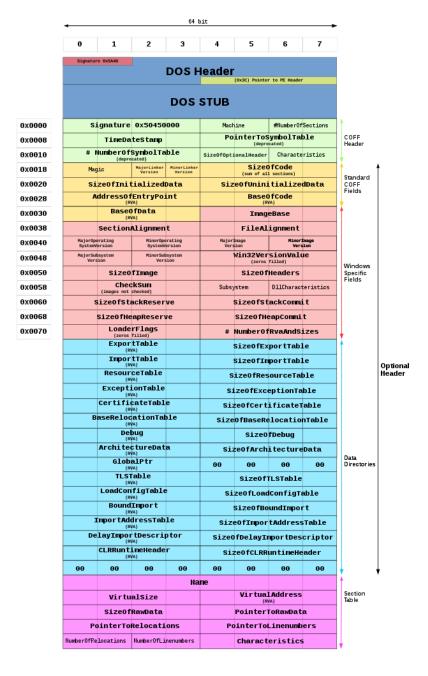
• 不同 OS 是如何載入程式的方式大同小異

- 頭部結構
 - Windows: PE (Portable Executable) Header
 - Linux: ELF (Executable and Linkable Format)
- 載入後,就從程式進入點開始執行
- · 先帶大家看看熟悉的 exe 內部結構

• 這就是你熟悉的 exe 的結構

• 是不是看了就頭痛

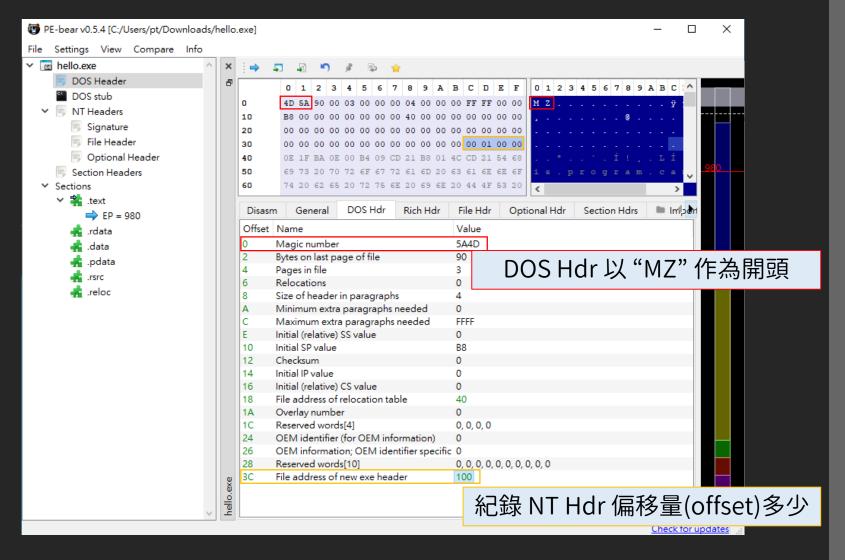
• 讓我們一點一點地拆開來說

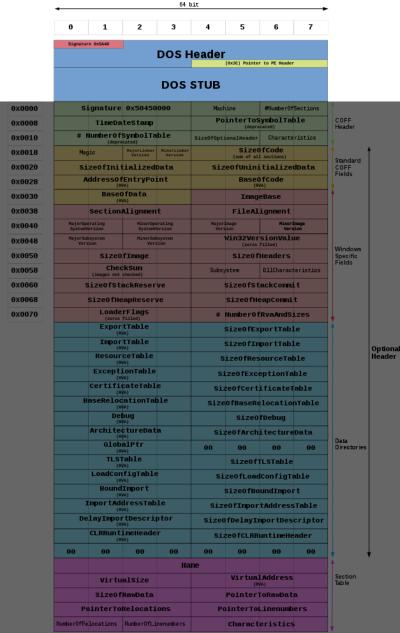


• 首先看最上面的 DOS Header

• 用 PE-Bear 來展示一下

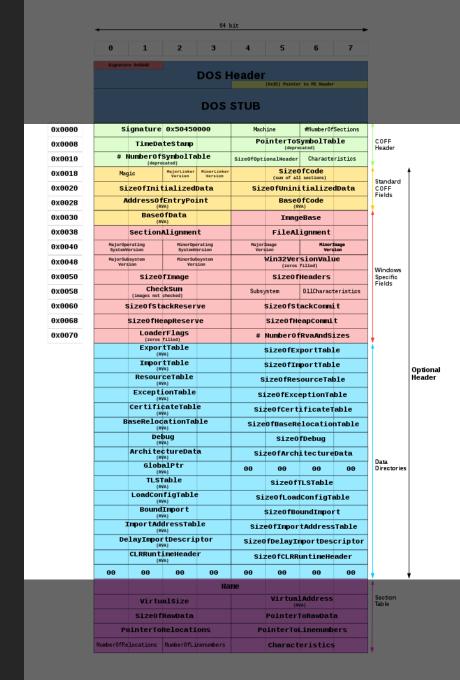






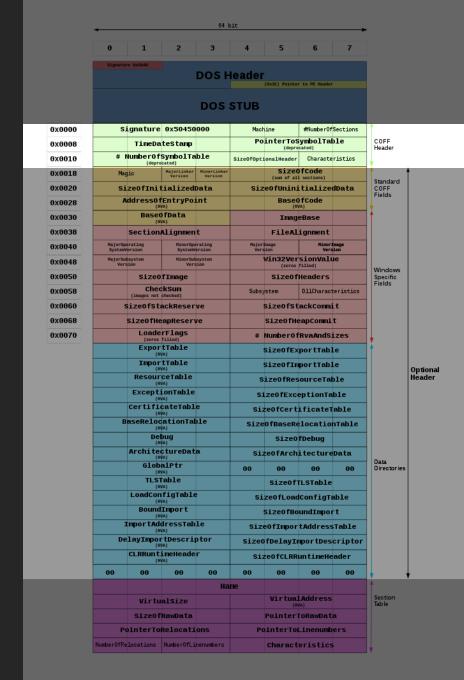
• 再來是 NT Hdr (或稱 PE Hdr)

• 其包含了



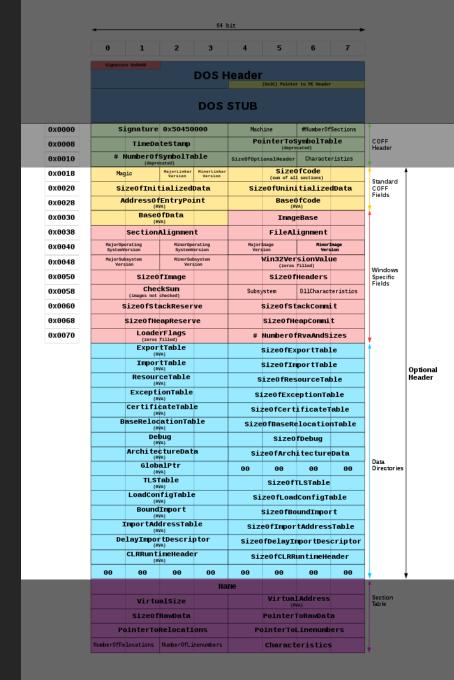
• 再來是 NT Hdr (或稱 PE Hdr)

- 其包含了
 - COFF Hdr (或稱 File Hdr)



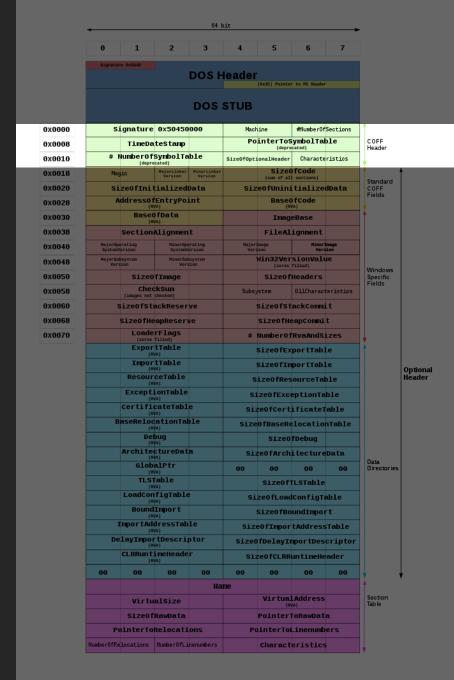
• 再來是 NT Hdr (或稱 PE Hdr)

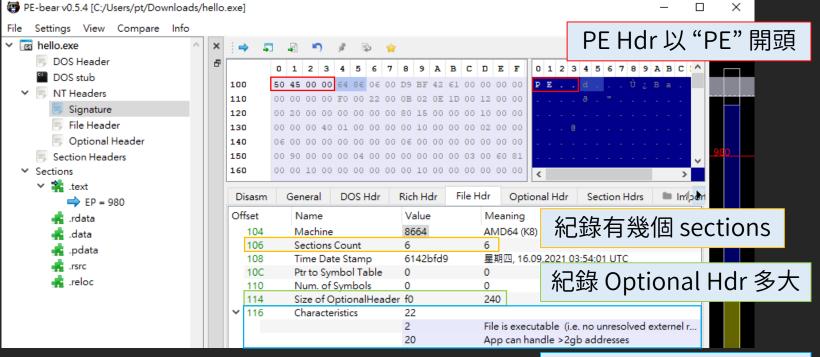
- 其包含了
 - COFF Hdr (或稱 File Hdr)
 - Optional Hdr



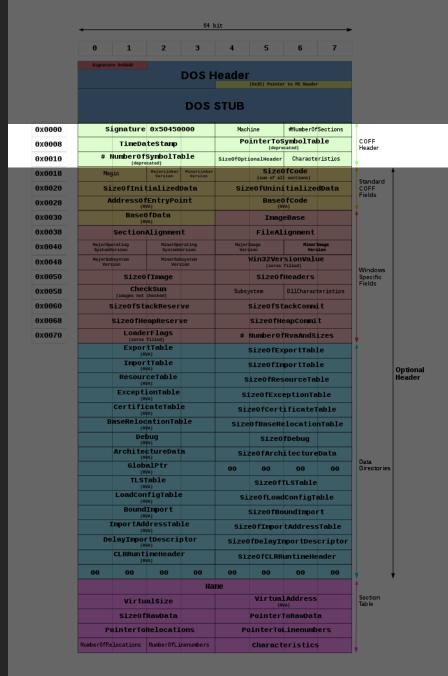
• COFF Hdr (或稱 File Hdr)

•用 PE-Bear 來展示一下





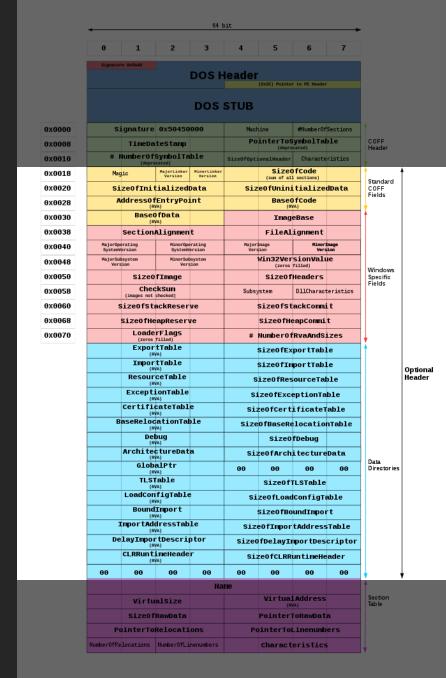
紀錄有哪些特殊設定



46

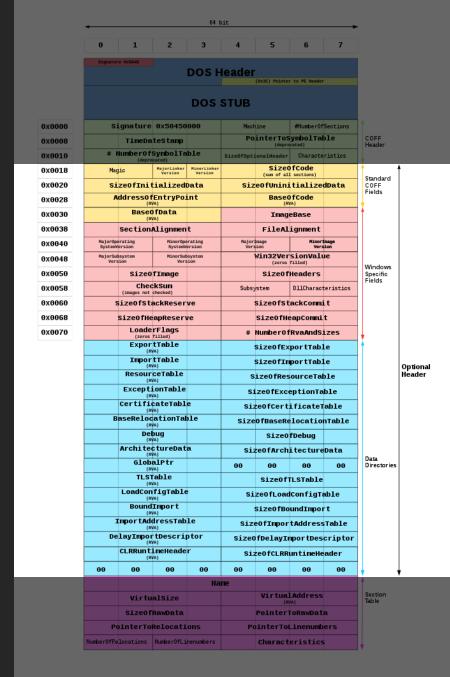
Optional Hdr

•用 PE-Bear 來展示一下



Disasm	General	DOS Hdr	Rich Hdr	File Hdr	Op	otional Hdr	Section Hdrs	lmi
Offset	Name			Value		Value		
118	Magic			20B		NT64		
11A	Linker V	er. (Major)		E				
11B	Linker V	er. (Minor)		1D				
11C	Size of (Code		1200				
120	Size of I	nitialized Data	a	2000				
124	Size of U	Uninitialized [)ata	0	Г		15577 2 EL -	
128	Entry Po	int		1580]	程式	忧進入點 F	RVA
12C	Base of	Code		1000	_ L			
							10 _\\ ++	
130	Image B	Base		140000000)		程式基址	
138	Section	Alignment		1000				
13C	File Alig	nment		200				
140	OS Ver.	(Major)		6		Windows \	Vista / Server 2008	3
142	OS Ver.	(Minor)		0				
144	Image V	/er. (Major)		0				
146	Image V	/er. (Minor)		0				
148	Subsyste	em Ver. (Majo	or)	6				
14A	Subsyste	em Ver. Mino	r)	0				
14C	Win32 V	ersion Value		0				
150	Size of I	mage		9000				
154	Size of H	Headers		400				
158	Checksu	ım		0				
15C	Subsyste			3		Windows	console	
∨ 15E	DLL Cha	racteristics		8160				
				40		DLL can m	ove	
				100		Image is N	IX compatible	
				8000		TerminalSe	erver aware	

紀錄有哪些特殊設定



160	Size of Stack Reserve	100000			
168	Size of Stack Commit	1000			
170	Size of Heap Reserve	100000			
178	Size of Heap Commit	1000		夂種 Diroct	ory 位址及大小
180	Loader Flags	0		一合性 Direct	
184	Number of RVAs and Sizes	10			
	Data Directory	Address	Size		
188	Export Directory	0	0		
190	Import Directory	396C	C8		
198	Resource Directory	7000	1E0		
1A0	Exception Directory	6000	198		
1A8	Security Directory	0	0		
1B0	Base Relocation Table	8000	2C		
1B8	Debug Directory	3310	70		
1C0	Architecture Specific Data	0	0		
1C8	RVA of GlobalPtr	0	0		
1D0	TLS Directory	0	0		
1D8	Load Configuration Directory	3380	138		
1E0	Bound Import Directory in headers	0	0		
1E8	Import Address Table	3000	1F0		
1F0	Delay Load Import Descriptors	0	0		
1F8	.NET header	0	0		



• 解釋一下 RVA (Relative Virtual Address)

• 首先先直接展示一個程式在跑的時候, 記憶體位址的樣子

位址	大小	資訊	內容	類型	保護	初始保護
0000002DAA5A4000	000000000005C000	Reserved (0000002DA		PRV		-RW
0000002DAA600000	00000000000FC000	Reserved		PRV		-RW
0000002DAA6FC000	0000000000004000			PRV	-RW-G	-RW
000001FAD43A0000	0000000000010000			MAP	-RW	-RW
000001FAD43B0000	0000000000001000	\Device\HarddiskVol		MAP	-R	-R
000001FAD43C0000	000000000001D000			MAP	-R	-R
000001FAD43E0000	0000000000004000			MAP	-R	-R
000001FAD43F0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD4400000	0000000000002000			PRV	-RW	-RW
000001FAD4410000	00000000000C9000	\Device\HarddiskVol		MAP	-R	-R
000001FAD44E0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD44F0000	0000000000010000			PRV	-RW	-RW
000001FAD4500000	00000000000F0000	Reserved (000001FAD		PRV		-RW
000001FAD45F0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD4600000	0000000000001000			MAP	-R	-R
00007FF4F0140000	0000000000005000			MAP	-R	-R
00007FF4F0145000		Reserved (00007FF4F		MAP		-R
00007FF4F0240000	0000000100020000			PRV		-RW
00007FF5F0260000	0000000002000000	Reserved		PRV		-RW
00007FF5F2260000	0000000000001000			PRV	-RW	-RW
00007FF5F2270000	0000000000001000			MAP	-R	-R
00007FF5F2280000	000000000033000			MAP	-R	-R
00007FF676150000	0000000000001000			IMG	-R	ERWC-
00007FF676151000	00000000000002000	".text"	可執行代碼	IMG	ER	ERWC-
00007FF676153000	0000000000002000	".rdata"	唯讀的已初始化的資料	IMG	-R	ERWC-
00007FF676155000	0000000000001000	".data"	已初始化的資料	IMG	-RW	ERWC-
00007FF676156000	0000000000001000	".pdata"	例外資料	IMG	-R	ERWC-
00007FF676157000	0000000000001000	".rsrc"	資源	IMG	-R	ERWC-
00007FF676158000	0000000000001000	".reloc"	Base relocations	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29680000	0000000000001000	vcruntime140.dll		IMG	-R	ERWC-
00007FFB29681000	0000000000010000	".text"	可執行代碼	IMG	ER	ERWC-
00007FFB29691000	0000000000004000	".rdata"	唯讀的已初始化的資料	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29695000	0000000000001000	".data"	已初始化的資料	IMG	-RW	ERWC-
00007FFB29696000	0000000000001000	".pdata"	例外資料	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29697000	0000000000001000	"_RDATA"		IMG	-R	ERWC-
00007FFB29698000	0000000000001000	".rsrc"	資源	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29699000	0000000000001000	".reloc"	Base relocations	IMG	-R	ERWC-

位址	大小	資訊	內容	類型	保護	初始保護
0000002DAA5A4000	00000000005C000	Reserved (0000002DA		PRV		-RW
0000002DAA600000	0000000000FC000	Reserved		PRV		-RW
0000002DAA6FC000	0000000000004000			PRV	-RW-G	-RW
000001FAD43A0000	0000000000010000			MAP	-RW	-RW
000001FAD43B0000	0000000000001000	\Device\HarddiskVol		MAP	-R	-R
000001FAD43C0000	000000000001D000			MAP	-R	-R
000001FAD43E0000	0000000000004000			MAP	-R	-R
000001FAD43F0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD4400000	0000000000002000			PRV	-RW	-RW
000001FAD4410000	00000000000C9000	\Device\HarddiskVol		MAP	-R	-R
000001FAD44E0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD44F0000	0000000000010000			PRV	-RW	-RW
000001FAD4500000	0000000000F0000	Reserved (000001FAD		PRV		-RW
000001FAD45F0000	0000000000001000			MAP	-R	-R
000001FAD4600000	0000000000001000			MAP	-R	-R
00007FF4F0140000	000000000005000			MAP	-R	-R
00007FF4F0145000		Reserved (00007FF4F		MAP		-R
00007FF4F0240000	0000000100020000			PRV		-RW
00007FF5F0260000	0000000002000000	Reserved		PRV		-RW
00007FF5F2260000	000000000001000			PRV	-RW	-RW
00007FF5F2270000	000000000001000			MAP	-R	-R
00007FF5F2280000	000000000033000			MAP	-R	-R
00007FF676150000	000000000001000			IMG	-R	ERWC-
00007FF676151000	0000000000002000	".text"	可執行代碼	IMG	ER	ERWC-
00007FF676153000	0000000000002000	".rdata"	<u>唯讀的已初始化的資料</u>	IMG	-R	ERWC-
00007FF676155000	000000000001000	".data"	已初始化的資料	IMG	-RW	ERWC-
00007FF676156000	000000000001000	".pdata"	例外資料	IMG	-R	ERWC-
00007FF676157000	000000000001000	".rsrc"	資源	IMG	-R	ERWC-
00007FF676158000	0000000000001000	".reloc"	Base relocations	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29680000	000000000001000	vcruntime140.dll		IMG	-R	ERWC-
00007FFB29681000	0000000000010000	".text"	可執行代碼	IMG	ER	ERWC-
00007FFB29691000	0000000000004000	".rdata"	<u>唯讀的已初始化的資料</u>	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29695000	0000000000001000	".data"	已初始化的資料	IMG	-RW	ERWC-
00007FFB29696000	000000000001000	".pdata"	例外資料	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29697000	0000000000001000	"_RDATA"		IMG	-R	ERWC-
00007FFB29698000	0000000000001000	".rsrc"	資源	IMG	-R	ERWC-
00007FFB29699000	0000000000001000	".reloc"	Base relocations	IMG	-R	ERWC-

• 解釋 RVA (Relative Virtual Address) 之前

先解釋什麼是 VA (Virtual Address)

• 做一下小實驗, 如果執行兩個 hello.exe, 記憶體位址分布長怎樣

- 兩個 process 的記憶體位址有重疊耶?!
- 如果改掉 A process 記憶體內容 (地址重疊的部分), B process 的 內容也會被改嗎?
- 實驗一下, 答案是不會的
- 所以那個記憶體位址到底是啥

- 其實我們的程式所看到的記憶體位址, 都是假的
- 都是虛擬記憶體位址 (Virtual Address)



- 那為什麼要這麼複雜?
- 如果程式都能直接碰到實體記憶體位址 PA (Physical Address)
- 你要怎麼知道這個 PA 有沒有被其他程式占用?
- 這個問題很難, 但現代 OS 幫你搞定了這個問題
- •OS 只給你 VA,實際上存取時,OS 有他的方式,能夠 VA <-> PA

- 正常狀況下 A process 的 0x55665566 VA
- 跟 B process 的 0x55665566 VA
- 不是對應到同一個 PA
- 解釋了剛剛的實驗結果

• 搞懂 VA 了, 可以講 RVA 了

• 只是一個方便 PE 結構不用寫這麼多字的東西

VA = ImageBase + RVA

• 第一條指令位址 VA = ImageBase + Entry point RVA

Di	sasm	General	DOS Hdr	Rich Hdr	File Hdr	Ор	tional Hdr	Section Hdrs	lmi
Off	set	Name			Value		Value		
	118	Magic			20B		NT64		
	11A	Linker V	er. (Major)		E				
	11B	Linker V	er. (Minor)		1D				
	11C	Size of 0	Code		1200				
	120	Size of I	nitialized Data	а	2000				
	124	Size of U	Jninitialized D	ata	0	Г		>>// 5 ml -	
	128	Entry Po	int		1580		程式	t進入點 F	RVA
	12C	Base of	Code		1000	L			
								(O_L\ ++	
	130	Image B	ase		140000000)	7	程式基址	
	138	Section	Alignment		1000				
	13C	File Aliqu			200				
	140	OS Ver	,	第一條	指合位	址	= 0x14	0001580	
	142	OS Ver		ראטו בוא	10 12 17	- 111	OXI I	0001000	
١.	144	Image V	er. (Major)		0				
	146	_	er. (Minor)		0				
	148		em Ver. (Majo		6				
	14A	Subsyste	em Ver. Mino	r)	0				
	14C	Win32 V	ersion Value		0				
	150	Size of I	mage		9000				
	154	Size of H	Headers		400				
	158	Checksu	m		0				
	15C	Subsyste	em		3		Windows o	onsole	
~	15E	DLL Cha	racteristics		8160				
					40		DLL can me	ove	
					100		Image is N	X compatible	
					8000		TerminalSe	erver aware	



• 可是實驗中, 我們的第一條指令位址顯然不是剛算的

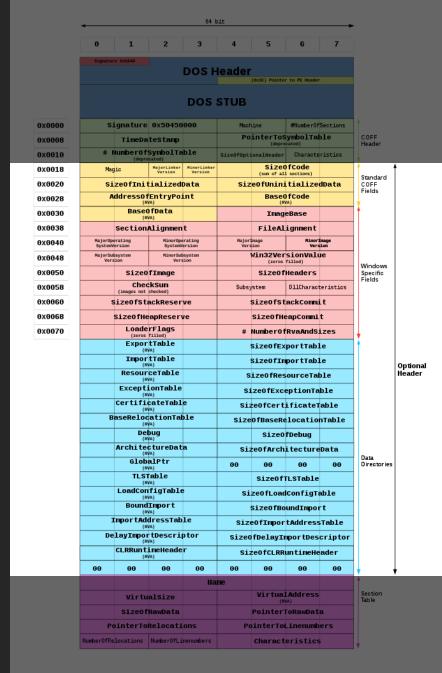
- 原因是 ASLR (Address Space Layout Randomization)
- 記憶體位址每次執行時都是固定的話,會有安全問題 (請看隔壁棚 Pwn 的課)
- 啟用了 ASLR, OS 就會隨機產生 ImageBase,原本提供的 ImageBase 就被忽略了 QQ

• 第一條指令位址 VA = ASLR 隨機產生的 ImageBase + 進入點 RVA

• 那麼要怎麼知道 ASLR 有沒有開啟呢?

Di	sasm	General	DOS Hdr	Rich Hdr	File Hdr	Opti	ional Hdr	Section Hdrs	lmi
Off	fset	Name			Value		Value		
	118	Magic			20B		NT64		
	11A	Linker V	er. (Major)		E				
	11B	Linker V	er. (Minor)		1D				
	11C	Size of (Code		1200				
	120	Size of I	nitialized Dat	a	2000				
	124	Size of l	Uninitialized [Data	0				
	128	Entry Po	oint		1580				
	12C	Base of	Code		1000				
	130	Image B	Base		140000000)			
	138	Section	Alignment		1000				
	13C	File Alig	nment		200				
	140	OS Ver.	(Major)		6		Windows \	/ista / Server 2008	В
	142	OS Ver.	(Minor)		0				
	144	Image V	/er. (Major)		0				
	146	Image V	/er. (Minor)		0				
	148	Subsyste	em Ver. (Majo	or)	6				
	14A	Subsyste	em Ver. Mino	r)	0				
	14C	Win32 V	ersion Value		0				
	150	Size of I	mage		9000				
	154	Size of I	Headers		400				
	158	Checksu	ım		0				
	15C	Subsyste	em		3		Windows o	console	
~	15E	DLL Cha	racteristics		8160				
					40		DLL can m	ove	
					100		Image is N	X compatible	
					8000		_	erver aware	

若有 DLL can move 就是有啟用 ASLR

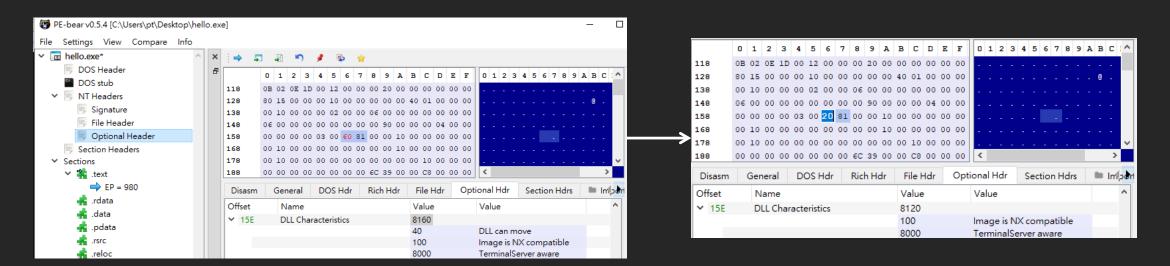


• 如果把程式裡的這個 bit 拔掉, 就可以關掉 ASLR 了

• 來實驗一下!

• DLL can move 是 0x40

• 減去 0x40 就是把它拔掉



• 記得另存一個新程式

• 再度執行看看

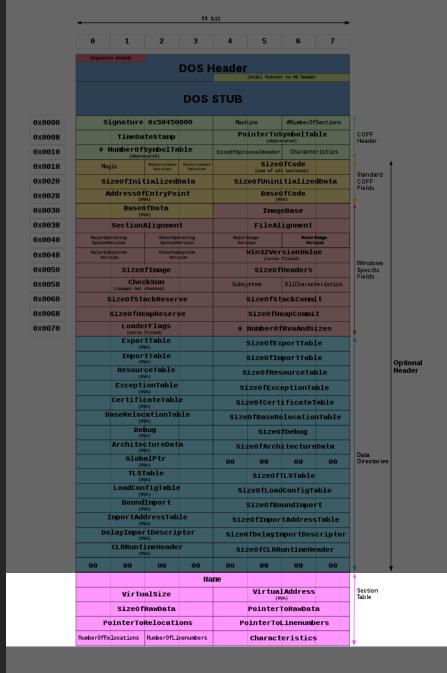
	0000000000001000	
	0000000000002000	
0000000140003000	0000000000002000	".rdata"
0000000140005000	0000000000001000	".data"
0000000140006000	0000000000001000	".pdata"
0000000140007000	0000000000001000	".rsrc"
0000000140008000	0000000000001000	".reloc"

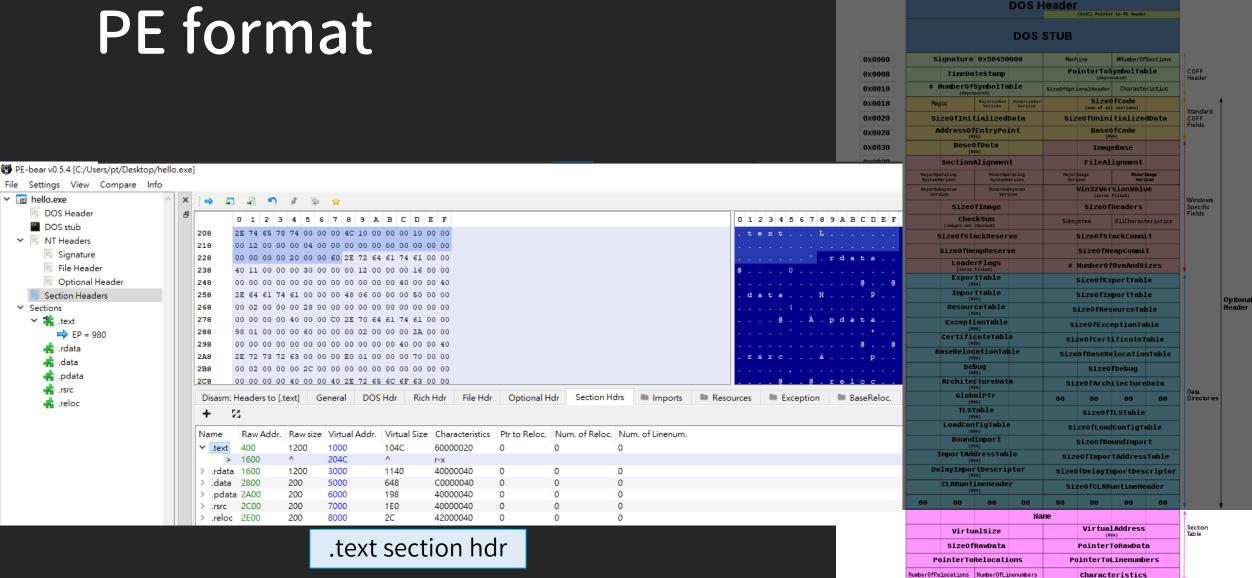
Section Hdr

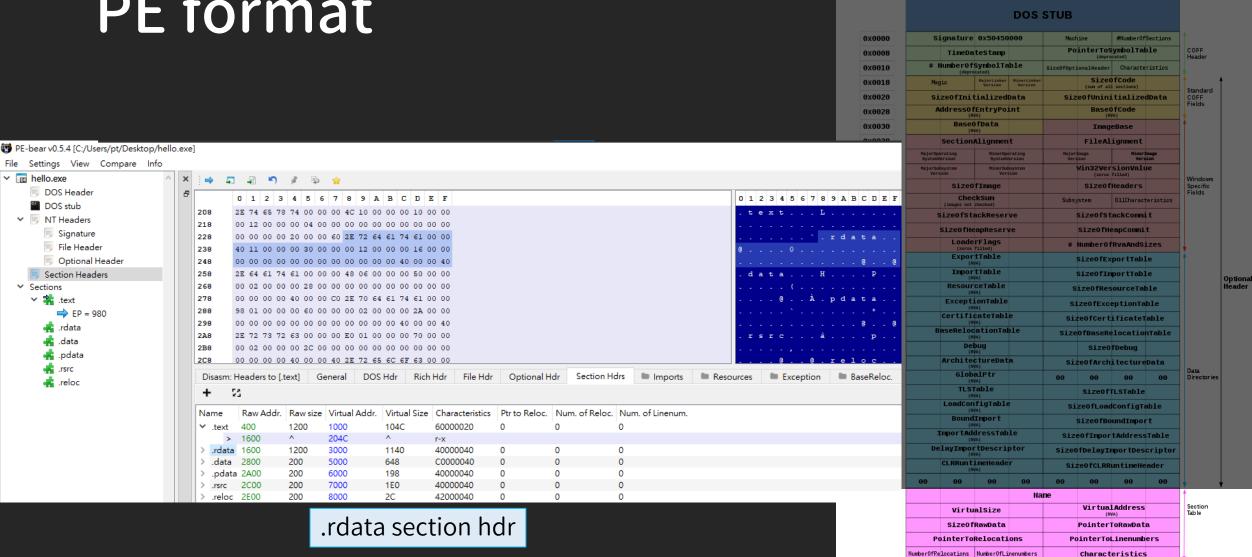
• 在右邊的圖是對應 Section Table

• 其實會有多個 Section Hdr

• 用 PE-Bear 來展示一下







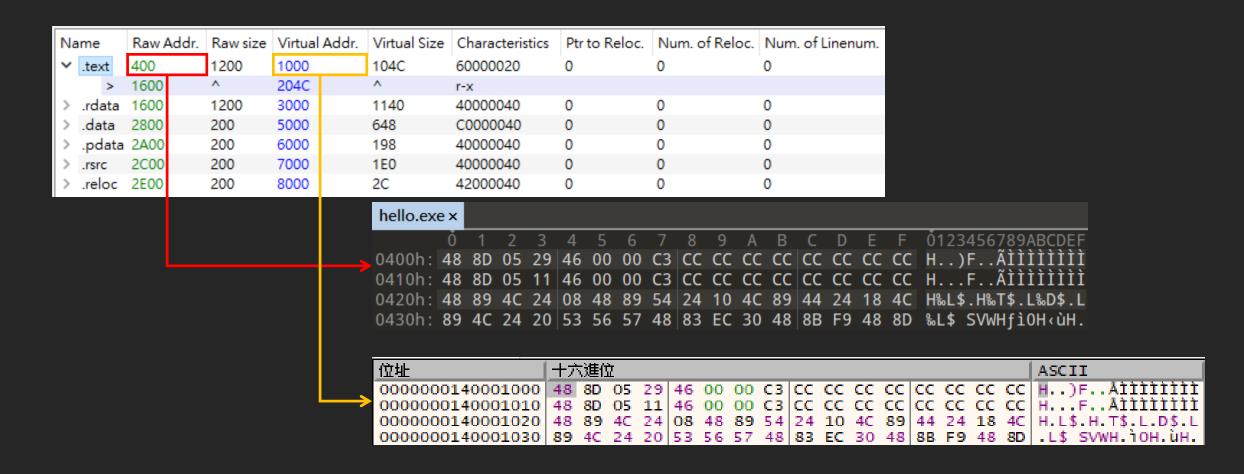
DOS Header

• 解釋一下 Section Hdr

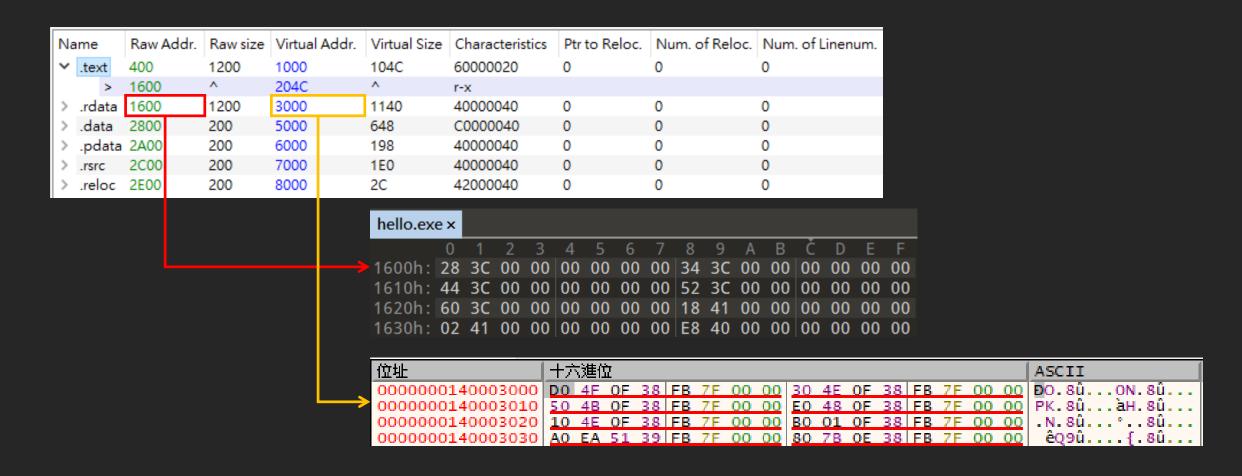
- 程式檔案的 Raw Addr 開始的 Raw size 個 Bytes 會映射到 Virtual Addr 開始的 Virtual Size 個 Bytes
 - Virtual Addr 是 RVA

Characteristics 設定了該區記憶體位址的權限

Na	me	Raw Addr.	Raw size	Virtual Addr.	Virtual Size	Characteristics	Ptr to Reloc.	Num. of Reloc.	Num. of Linenum.
~	.text	400	1200	1000	104C	60000020	0	0	0
	>	1600	^	204C	^	r-x			
>	.rdata	1600	1200	3000	1140	40000040	0	0	0
>	.data	2800	200	5000	648	C0000040	0	0	0
>	.pdata	2A00	200	6000	198	40000040	0	0	0
>	.rsrc	2C00	200	7000	1E0	40000040	0	0	0
>	.reloc	2E00	200	8000	2C	42000040	0	0	0



• 但看了一下.rdata,好像不是這麼回事?



PE format

• 但看了一下.rdata,好像不是這麼回事?

• 實際上是因為另一個機制, 改掉了這邊的資料

• 關鍵字: IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR、IAT (Import Address Table)

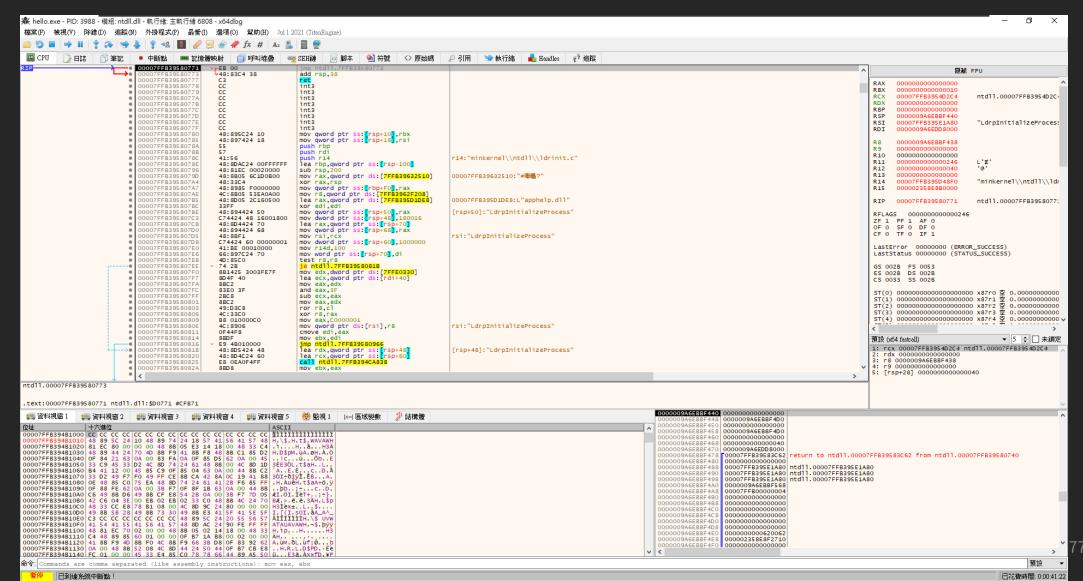
• 關於這個機制,我們以後會專門做一期視頻給大家講解

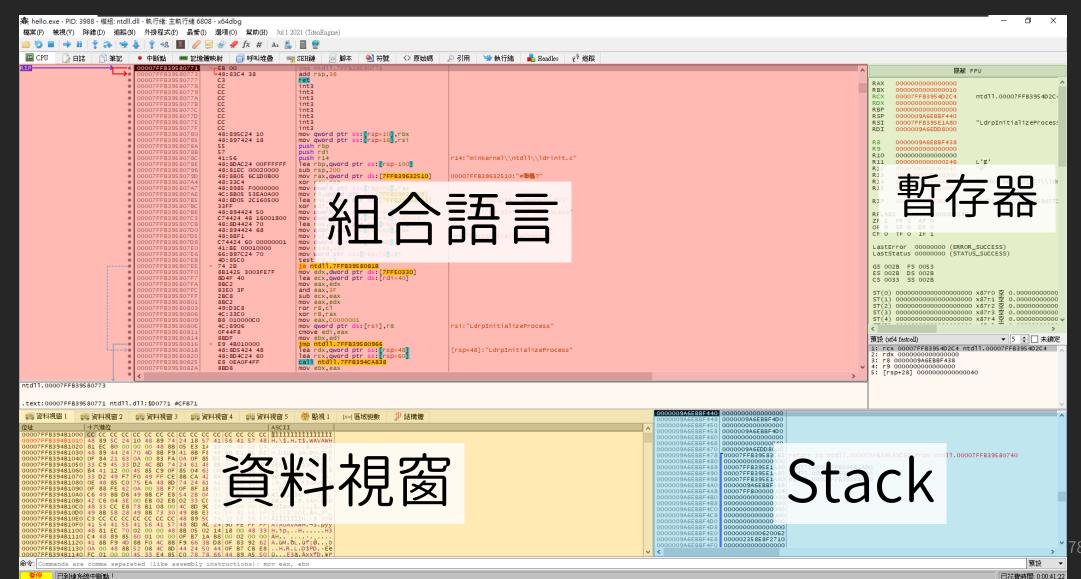
逆向工程簡介

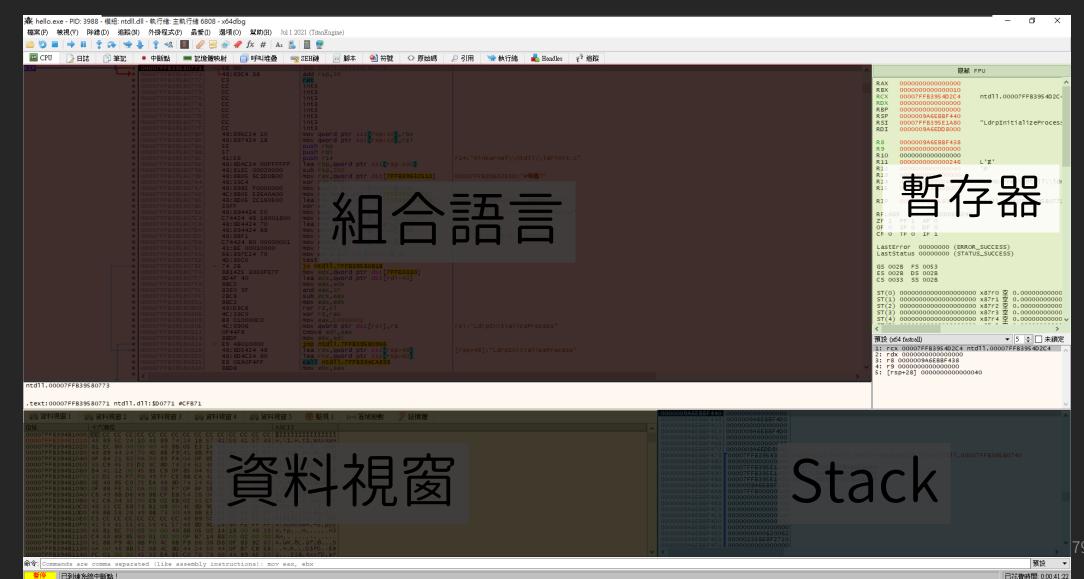
- 看完這個章節之後, 你應該…
 - 知道為何要逆向工程
 - 因為沒有 source code QQ
 - 略懂逆向工程原理
 - 因為你知道了程式產生過程
 - 所以你知道了反組譯、反編譯這些技術為何可行
 - 略懂從哪開始進行逆向
 - 因為你知道了程式怎麼運作起來的

• 這個章節有點多東西要講

• 所以我決定通過講解 x64dbg 介面來聊 x86 組合語言







• 通用暫存器 (General-Purpose Registers)

63	32	31	16	15 8	7 0
				АН	AL
				ВН	BL
				СН	CL
				DH	DL
				ВР	
				SP	
				SI	
				DI	

16-bit	32-bit	64-bit
AX	EAX	RAX
ВХ	EBX	RBX
CX	ECX	RCX
DX	EDX	RDX
ВР	EBP	RBP
SP	ESP	RSP
SI	ESI	RSI
DI	EDI	RDI

Base Pointer

Stack Pointer

- 指令暫存器
 - Instruction Pointer Register
 - 或稱 Program Counter
- 存放下一條指令的位址

63	32 31	16 15	0	16-bit	32-bit	64-bit
		IP		IP	EIP	RIP

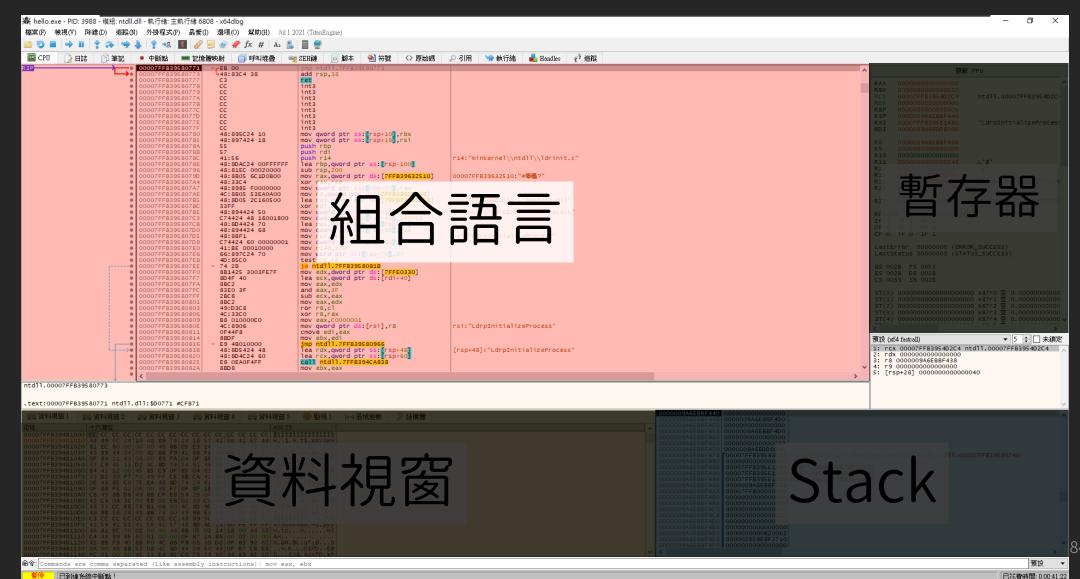
• 還有更多的暫存器

• 關於其他暫存器,我們以後會專門做一期視頻給大家講解

• 不同的指令集有不同的暫存器

• 這邊只講 x86 / x86-64 指令集

• 對其他指令集有興趣的人可以搜尋 ARM、MIPS



• 前面章節有提到組合語言, 現在就來學一下

• 直接舉例一條指令

• mov rax, 0

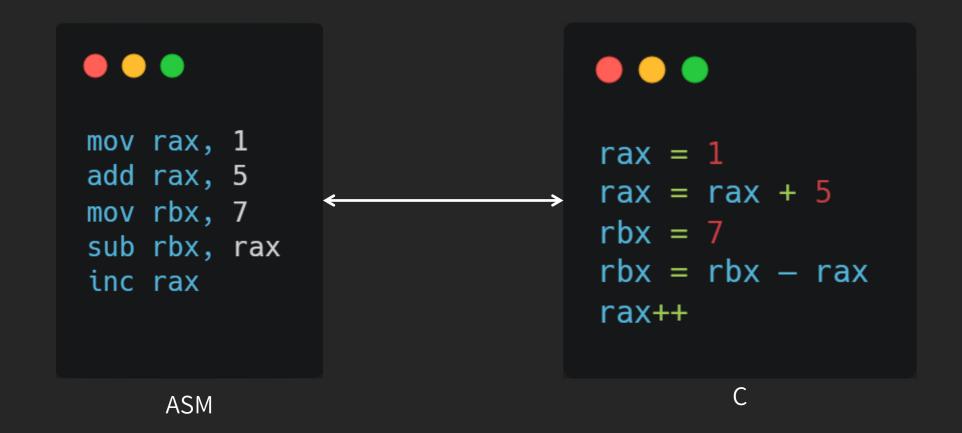
• 將 0 放進 RAX 暫存器裡面

- •除了 mov 搬移指令以外, 還有很多很多很多的指令
- •遇到沒看過的就菇狗關鍵字 "x86 <指令>"
- 加 add
- •減 sub
- 乘 mul
- •除div
- 呼叫 call
- •返回 ret
- 跳 jmp



菇狗

• 單一條組語,作用通常都很簡單





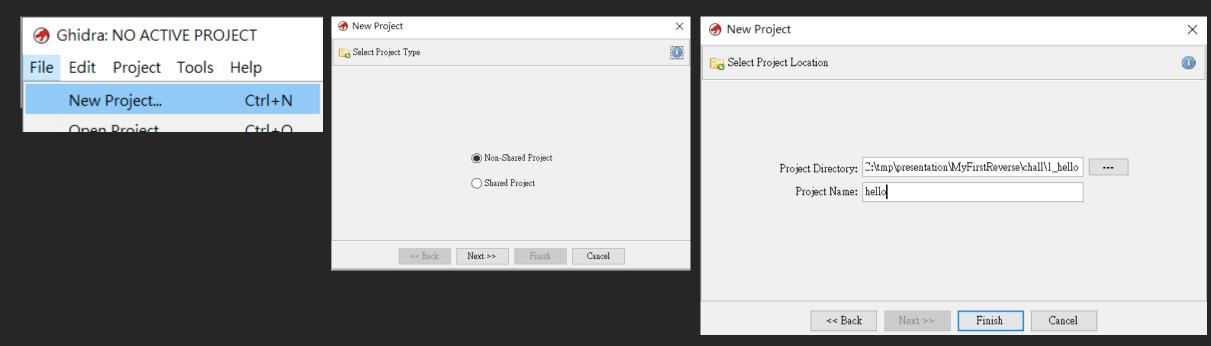


• 單一條組語,作用通常都很簡單

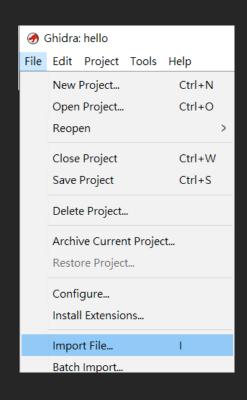
• 一坨組語喇在一起, 就不是很容易看懂他在幹嘛了

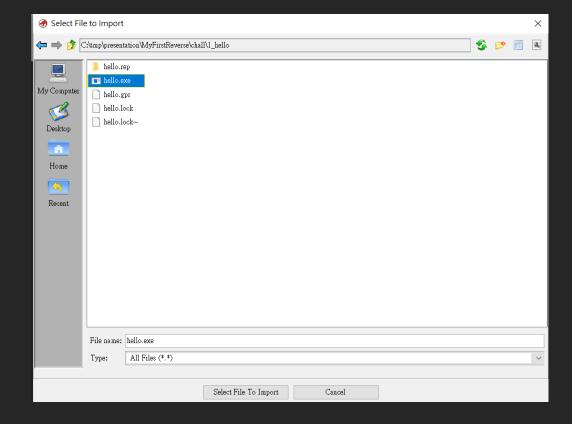
• 用 ghidra 打開 chall/1_hello/hello.exe

- 創一個新 project
- 自訂 Project 目錄以及名稱

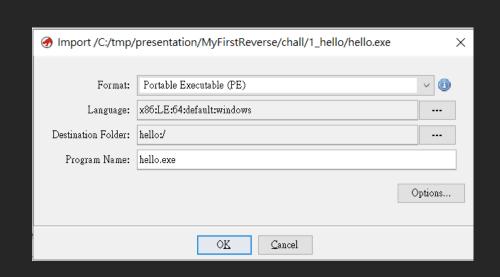


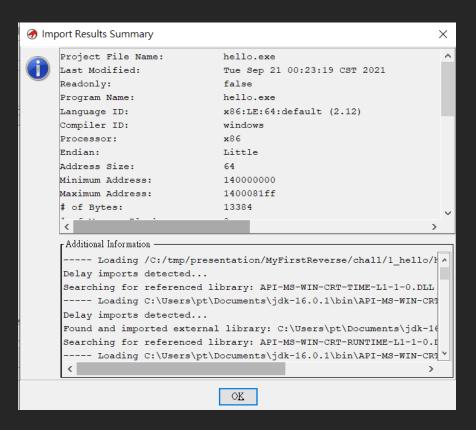
• 匯入我們要分析的程式



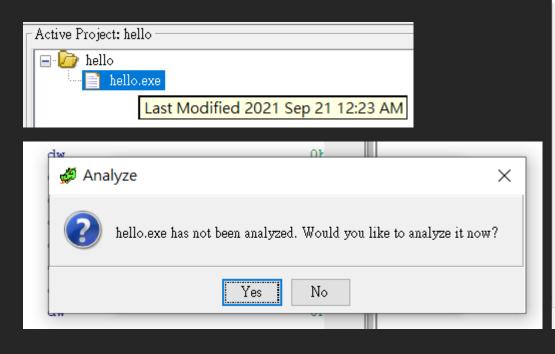


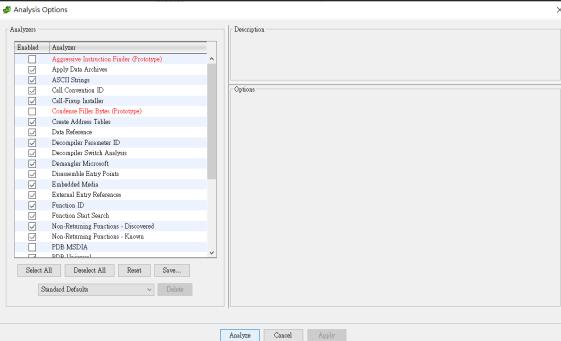
• 匯入我們要分析的程式





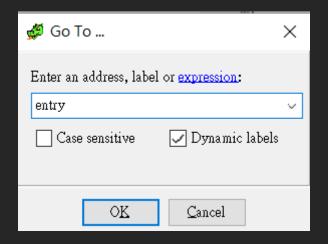
- •點兩下匯入好的程式,打開分析畫面
- 讓他跑一些分析

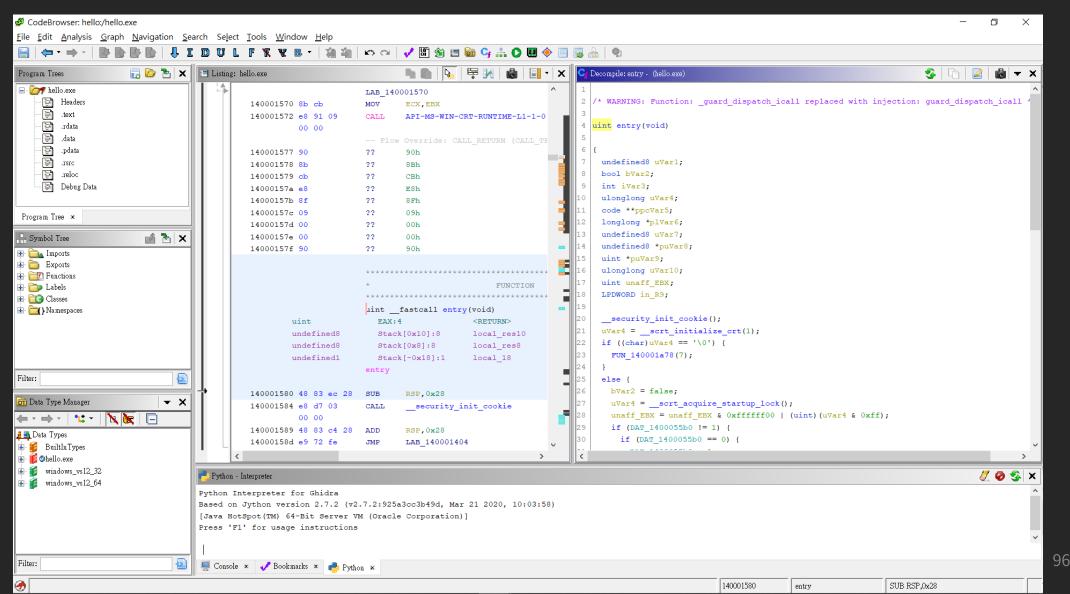


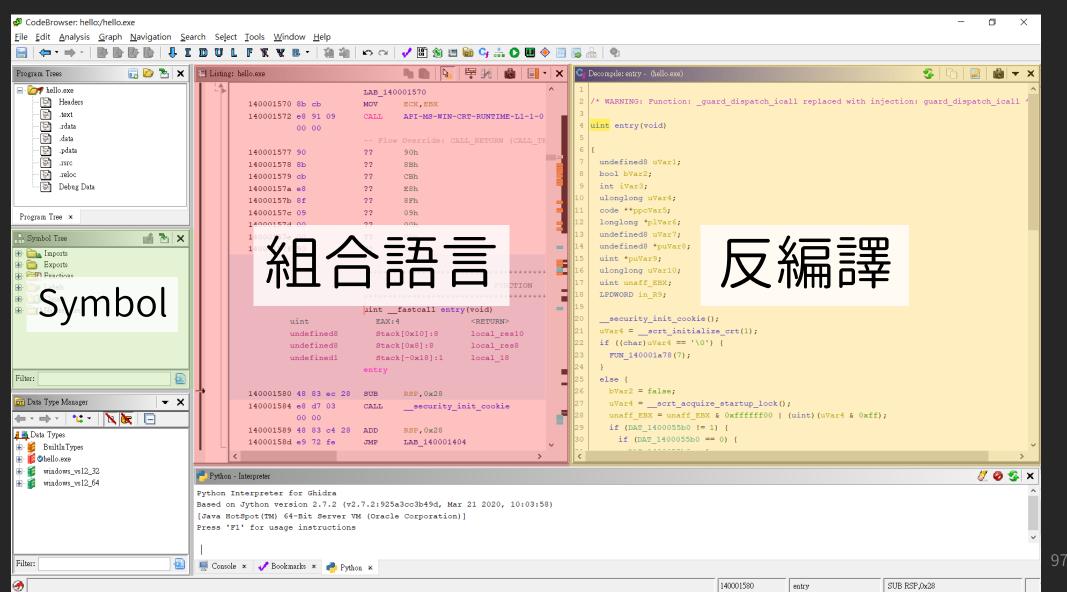


• 最終蹦出分析畫面

• 按一下 g, 輸入 entry 直接跳到程式進入點







• 在進入 main 前會執行一些初始化工作

• 在反編譯視窗中找長得像是 main(int argc, char *argv[], char *envp[]) 的 function call

• 點進去該 function (FUN_1400010e0)

```
uVar7 = _get_initial_narrow_environment();

puVar8 = (undefined8 *)__p__argv();

uVar1 = *puVar8;

puVar9 = (uint *)__p_argc();

uVar10 = (ulonglong)*puVar9;

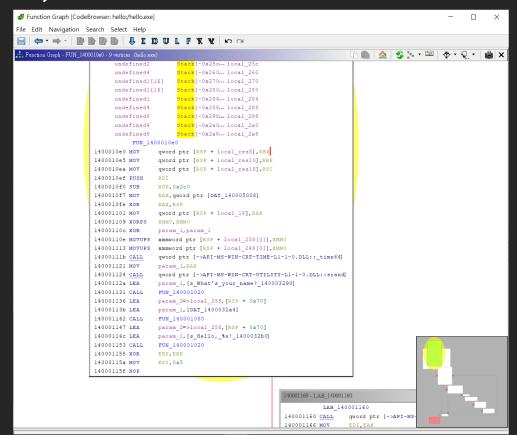
unaff_EBX = FUN_1400010e0(uVar10,uVar1,uVar7,in_R9);
```

其實這個 function 就是我們原本的 main

```
int main(void)
     char name[32] = \{ 0 \};
     int a, b, ans;
      srand(time(NULL));
     printf("What's your name?\n");
      scanf("%32s", name);
     printf("Hello, %s!\n", name);
```

```
for (int i = 0; i < 5; ++i) {
    a = (rand() \% 10) + 1;
    b = (rand() \% 10) + 1;
    printf("%d x %d = ?\n", a, b);
    scanf("%d", &ans);
    if (ans != a * b) {
        printf("Wrong!\n");
        evilcatboy();
return 0;
```

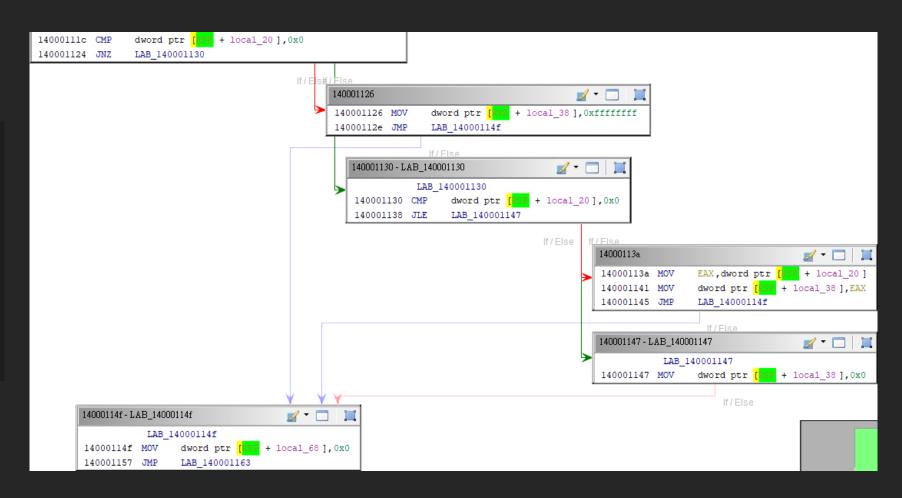
- · 嘗試看看 main 的組語
- 一坨組語喇在一起,就不是很容易看懂他在幹嘛了



- 人類讀高階程式語言比直接讀組合語言快
- 若能知道對應的高階程式語言會變成什麼樣的組語
- 就能更快速的讀組語
- 以下來看看各種高階程式語言語法變成組語會長怎樣
- demo/1_observe_c

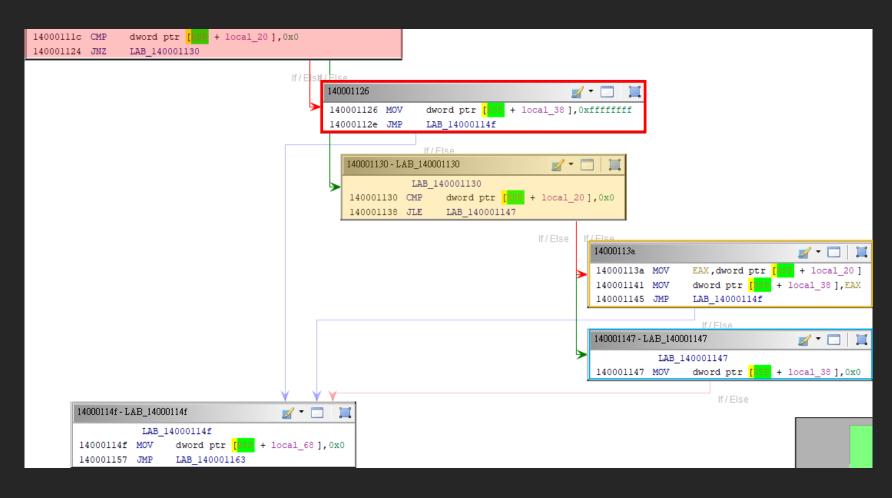
if

```
if (!local_id) {
    local_info.id = -1;
}
else if (local_id > 0) {
    local_info.id = local_id;
}
else {
    local_info.id = 0;
}
```



if

```
if (!local_id) {
    local_info.id = -1;
}
else if (local_id > 0) {
    local_info.id = local_id;
}
else {
    local_info.id = 0;
}
```



for

```
14000114f - LAB_14000114f
                                                                                            ⊿ → □ □
                                                                     LAB_14000114f
                                                                          dword ptr [
                                                          14000114f MOV
                                                                                         + local_68 ], 0x0
                                                          140001157 JMP
                                                                          LAB_140001163

√ If / Flse

                                                                                            140001163 - LAB_140001163
                                                                     LAB_140001163
                                                          140001163 CMP
                                                                          dword ptr [
                                                                                        + local_68 ], 0xa
                                                          140001168 JGE
                                                                          LAB_140001176
for (int i = 0; i < NAME_SIZE; ++i) {
      local_info.name[i] = NULL;
                                                                                                                                            ਡ ▼ □ | ∷
                                                                                                     14000116a
                                                                                                     14000116a MOVSXD RAX, dword ptr
                                                                                                                                       + local_68]
                                                                                                     14000116f MOV
                                                                                                                      byte ptr [
                                                                                                                                  + RAX*0x1 + 0x74],0x0
                                                                                                     140001174 JMP
                                                                                                                      LAB_140001159
                                                                                                                                          140001159 - LAB_140001159
                                                                                                                  LAB_140001159
                                                                                                        140001159 MOV
                                                                                                                        EAX, dword ptr
                                                                                                                                          + local 68 ]
                                                                                                        14000115d INC
                                                                                                                        EAX
                                                                                                                                                        While Loop
                                                                                                                        dword ptr [855
                                                                                                                                      + local_68 ],EAX
                                                                                                        14000115f MOV
```

for

```
* -
                                                           14000114f - LAB_14000114f
                                                                      LAB 14000114f
                                                           14000114f MOV
                                                                            dword ptr
                                                                                          + local_68],0x0
                                                           140001157 JMP
                                                                            LAB_140001163

√ If / Flse

                                                                                              ✓ 💳
                                                           140001163 - LAB_140001163
                                                                      LAB 140001163
                                                           140001163 CMP
                                                                            dword ptr [
                                                                                          + local_68 ], 0xa
for (int i = 0; i < NAME_SIZE; ++i) {
                                                           140001168 JGE
                                                                            LAB_140001176
      local_info.name[i] = NULL;
                                                                                                                                              ਡ ▼ □ | □
                                                                                                      14000116a
                                                                                                       14000116a MOVSXD RAX, dword ptr
                                                                                                                                         + local 68 ]
                                                                                                                       byte ptr [
                                                                                                                                    + RAX*0x1 + 0x74],0x0
                                                                                                       14000116f MOV
                                                                                                       140001174 JMP
                                                                                                                       LAB_140001159
                                                                                                                                            ☑ ▼ 🛅
                                                                                                         140001159 - LAB_140001159
                                                                                                                    LAB_140001159
                                                                                                         140001159 MOV
                                                                                                                          EAX, dword ptr
                                                                                                                                            + local 68 ]
                                                                                                         14000115d INC
                                                                                                                          EAX
                                                                                                                                                           While Loop
                                                                                                         14000115f MOV
                                                                                                                          dword ptr [855 + local_68],EAX
```

條件jmp

- 配合 cmp / test
- 迴圈會往回跳 / If 只會往前跳

je/jz	相同 / 為 0
jne / jnz	不同 / 不為 0
jb/jl	無符號 / 有符號 小於
ja/jg	無符號 / 有符號 大於
jnb / jnl	無符號 / 有符號 不小於
Jna / jng	無符號 / 有符號 不大於

Array

```
int user[4];
user[0] = 0x10;
user[1] = 0x11;
user[2] = 0x12;
user[3] = 0x13;
user[4] = 0x14;
```

```
140001079 MOV
                 EAX, 0x4
14000107e IMUL
                 RAX, RAX, 0x0
140001082 MOV
                 dword ptr [ + RAX*0x1 + 0x50],0x10
                 EAX, 0x4
14000108a MOV
14000108f IMUL
                 RAX, RAX, 0x1
                 dword ptr [RSF + RAX*0x1 + 0x50],0x11
140001093 MOV
14000109b MOV
                 EAX, 0x4
1400010a0 IMUL
                 RAX, RAX, 0x2
                 dword ptr [855 + RAX*0x1 + 0x50],0x12
1400010a4 MOV
1400010ac MOV
                 EAX, 0x4
1400010b1 IMUL
                 RAX, RAX, 0x3
                 dword ptr
                                 + RAX*0x1 + 0x50],0x13
1400010b5 MOV
1400010bd MOV
                 EAX, 0x4
1400010c2 IMUL
                 RAX, RAX, 0x4
                 dword ptr [ + RAX*0x1 + 0x50],0x14
1400010c6 MOV
```

Array

```
--格多大
int user[4];
user[0] = 0x10;
user[1] = 0x11;
user[2] = 0x12;
user[3] = 0x13;
user[4] = 0x14;

第幾格 要寫什麼
```

一格多大

140001079	MOV	EAX, 0x4 第幾格
14000107e	IMUL	RAX, RAX, 0x0
140001082	MOV	dword ptr [+ RAX*0x1 + 0x50],0x10
14000108a	MOV	EAX, 0x4
14000108f	IMUL	RAX, RAX, 0x1
140001093	MOV	dword ptr [+ RAX*0x1 + 0x50],0x11
14000109b	MOV	EAX, 0x4
1400010a0	IMUL	RAX, RAX, 0x2
1400010a4	MOV	dword ptr [+ RAX*0x1 + 0x50],0x12
1400010ac	MOV	EAX, 0x4
1400010b1	IMUL	RAX, RAX, 0x3
1400010b5	MOV	dword ptr [+ RAX*0x1 + 0x50],0x13
1400010bd	MOV	EAX, 0x4
1400010c2	IMUL	RAX, RAX, 0x4
1400010c6	MOV	dword ptr [+ RAX*0x1 + 0x50],0x14

要寫什麼

Array

```
int user[4];
user[0] = 0x10;
user[1] = 0x11;
user[2] = 0x12;
user[3] = 0x13;
user[4] = 0x14;
```

超出範圍照樣能編譯

```
140001079 MOV
                 EAX, 0x4
14000107e IMUL
                 RAX, RAX, 0x0
140001082 MOV
                 dword ptr [ + RAX*0x1 + 0x50],0x10
                 EAX, 0x4
14000108a MOV
14000108f IMUL
                 RAX, RAX, 0x1
                 dword ptr [858 + RAX*0x1 + 0x50],0x11
140001093 MOV
14000109b MOV
                 EAX, 0x4
1400010a0 IMUL
                 RAX, RAX, 0x2
                 dword ptr [855 + RAX*0x1 + 0x50],0x12
1400010a4 MOV
1400010ac MOV
                 EAX, 0x4
1400010b1 IMUL
                 RAX, RAX, 0x3
                  dword ptr
                                 + RAX * 0x1 + 0x50], 0x13
1400010b5 MOV
1400010bd MOV
                  EAX, 0x4
1400010c2 IMUL
                 RAX, RAX, 0x4
                              + RAX*0x1 + 0x50],0x14
                  dword ptr []
1400010c6 MOV
```

```
#define NAME_SIZE 10

typedef struct {
    int id;
    char name[NAME_SIZE];
    char *data;
} info_struct;
```

```
info_struct local_info;
local_info.id = 0;
local_info.name[0] = NULL;
local_info.data = malloc(0x100);
```

```
dword ptr [
                                + local_0x70],0x0
1400010f3 MOV
1400010fb MOV
                  EAX, 0x1
140001100 IMUL
                  RAX, RAX, 0x0
                             F + RAX *0x1 + 0x74],0x0
140001104 MOV
                  byte ptr [
140001109 MOV
                  param 1,0x100
14000110e CALL
                  qword ptr [->API-MS-WIN-CRT-HEAP-L1-1-0.DLL::malloc
                  qword ptr [
                              #SP + local_0x80 ],RAX
140001114 MOV
```

```
#define NAME_SIZE 10

typedef struct {
    int id;
    char name[NAME_SIZE];
    char *data;
} info_struct;

info_struct local_info;

local_info.id = 0;

local_info.name[0] = NULL;

local_info.data = malloc(0x100);
```

```
dword ptr [
                                + local_0x70],0x0
1400010f3 MOV
1400010fb MOV
                  EAX, 0x1
140001100 IMUL
                  RAX, RAX, 0x0
                            HSP + RAX *0x1 + 0x74],0x0
140001104 MOV
                  byte ptr [
140001109 MOV
                  param 1,0x100
14000110e CALL
                  qword ptr [->API-MS-WIN-CRT-HEAP-L1-1-0.DLL::malloc
                  qword ptr [
                              USP + local_0x80],RAX
140001114 MOV
```

```
#define NAME_SIZE 10

typedef struct {
    int id;
    char name[NAME_SIZE];
    char *data;
} info_struct;

info_struct local_info;

local_info.id = 0;
local_info.name[0] = NULL;
local_info.data = malloc(0x100);
```

```
+ local_0x70 ],0x0
   1400010f3 MOV
                  dword ptr [
   1400010fb MOV
                  EAX, 0x1
   140001100 IMUL
                  RAX, RAX, 0x0
                  byte ptr [830 + RAX*0x1 + 0x74],0x0
   140001104 MOV
   140001109 MOV
                  param 1,0x100
   14000110e CALL
                  gword ptr [->API-MS-WIN-CRT-HEAP-L1-1-0.DLL::malloc
                             SP + local_0x80],RAX
   140001114 MOV
                  qword ptr [
    可以觀察到 compiler 將 RSP + 0x70 的位址當 id
          RSP + 0x74 的位址當 name 起始位址
                  將 RSP + 0x80 常 data
                 34
                             78
                                         bc de f
           id
0x70
                     name
                                  name
                                            name
0x80
                            data
```

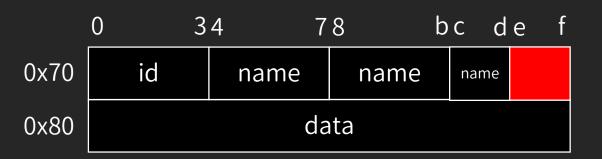
```
#define NAME_SIZE 10

typedef struct {
    int id;
    char name[NAME_SIZE];
    char *data;
} info_struct;

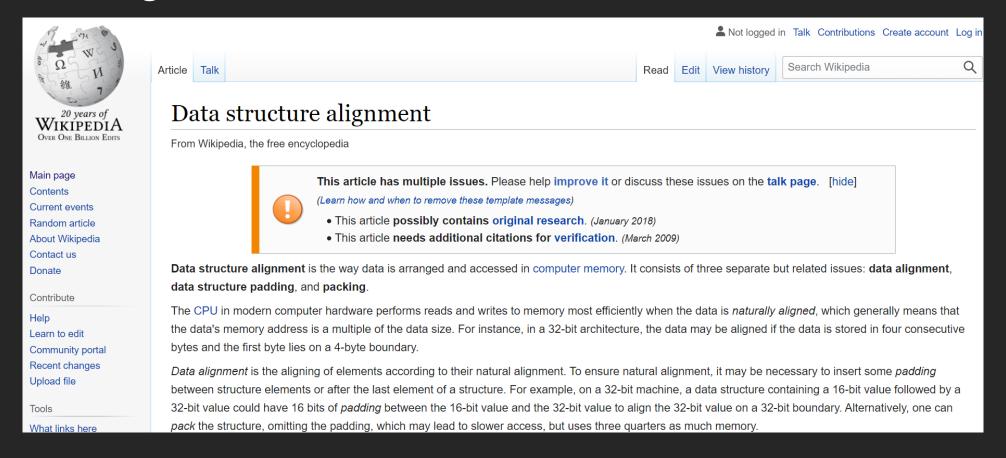
info_struct local_info;

local_info.id = 0;
local_info.name[0] = NULL;
local_info.data = malloc(0x100);
```

```
dword ptr [
                               + local 0x70 ],0x0
1400010f3 MOV
1400010fb MOV
                 EAX, 0x1
140001100 IMUL
                 RAX, RAX, 0x0
                            ## # RAX *0x1 + 0x74],0x0
140001104 MOV
                 byte ptr [
140001109 MOV
                 param 1,0x100
                 gword ptr [->API-MS-WIN-CRT-HEAP-L1-1-0.DLL::malloc
14000110e CALL
                             USP + local_0x80 ],RAX
140001114 MOV
                 qword ptr [
                  有兩 Byte 沒有用到
```



Struct alignment



Call function

```
undefined8
                RCX:8
                              param 1
undefined8
                 RDX:8
                              param 2
undefined8
                R8:8
                              param 3
undefined8
                R9:8
                              param 4
          LEA
                                        + 0x741
1400011f4
                  RAX=>local 34,[
1400011f9
                                   + local 78 ], RAX
1400011fe
                  RAX, gword ptr
                                       + local 60 ]
140001203
                                   + local 80 ],RAX
                  gword ptr
                   RAX=>local 40,
140001208
           LEA
                                   + local 88 ], RAX
14000120d
          MOV
140001212
                  param 4, qword ptr [
                                         5P + local 40 ]
140001217
          LEA
                  param 3 =>local 20,[
14000121f
                  param 2, dword ptr
                                           + local 20 ]
140001226
                  param 1,[s local id : %d &local id : %p p : 140004030
                   FUN 140001290
14000122d CALL
```

x86 Calling Convention

- 規定了呼叫函數時如何傳遞參數
- Windows
 - Function(rcx, rdx, r8, r9)
- Linux
 - Function(rdi, rsi, rdx, rcx, r8, r9)
- 多的參數會放到 stack 上

區域變數vs全域變數

```
global_id = 100;
local_id = 1;
```

```
1400010de MOV dword ptr [DAT_1400046b8],0x64
1400010e8 MOV dword ptr [MSS + local_20],0x1
```

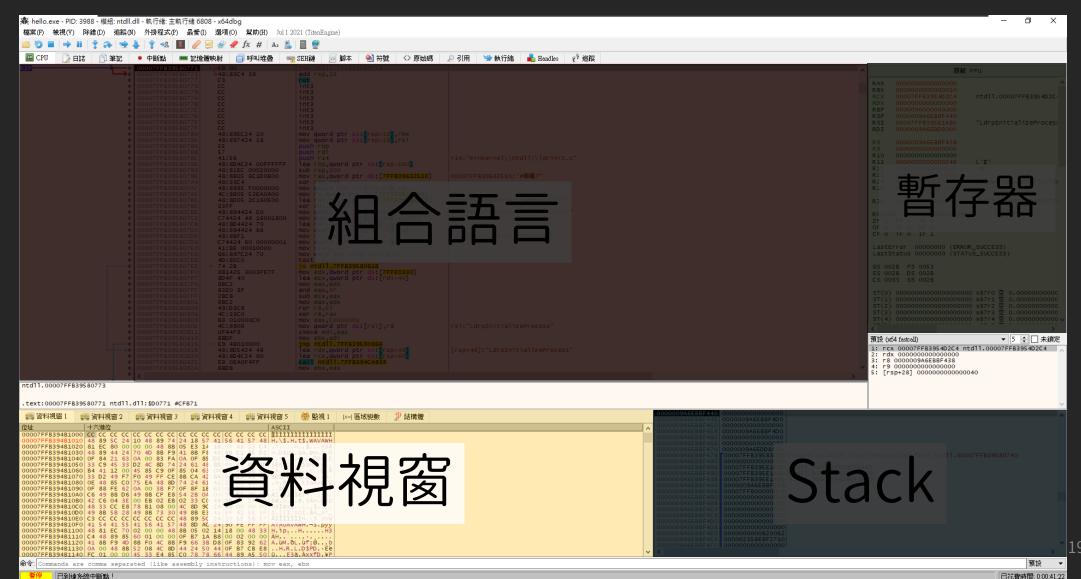
區域變數vs全域變數

- •全域變數:直接寫到特定位址
- 區域變數: 以 RSP 來定位

```
global_id = 100;
local_id = 1;
```

```
1400010de MOV dword ptr [DAT_1400046b8],0x64
1400010e8 MOV dword ptr [SSSS + local_20],0x1
```

x64dbg



Endian

• Byte 的順序

• 一個整數 0x12345678, 兩種儲存方式



Endian

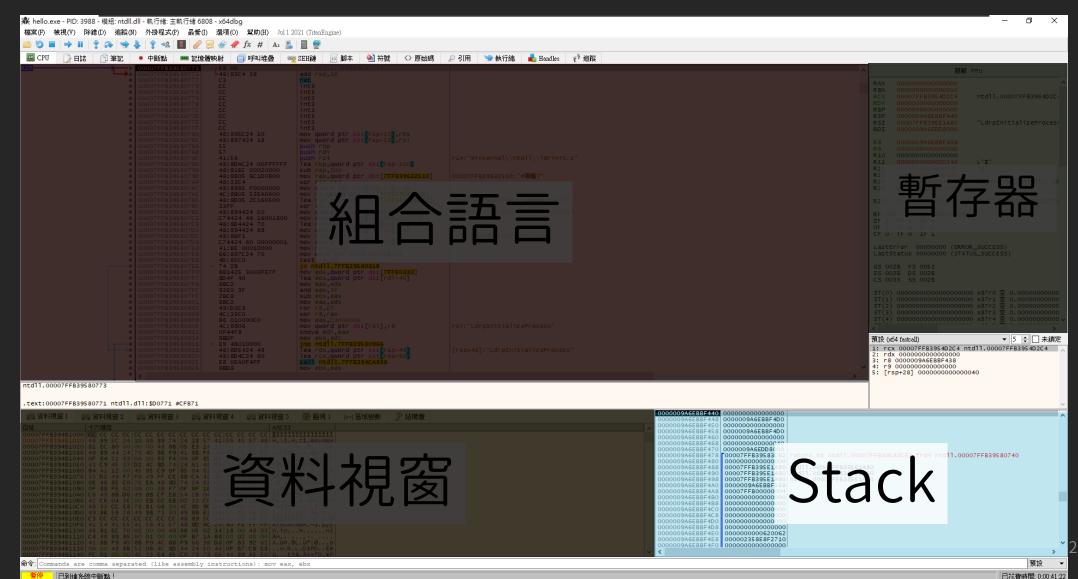
• 常見是用 Little Endian

• 將 int 0x12345678 轉成 short 0x5678, 起始位址不用改變

	0	1	2	3
	0x78	0x56	0x34	0x12
int				
1110				
short				
byte				

121

x64dbg

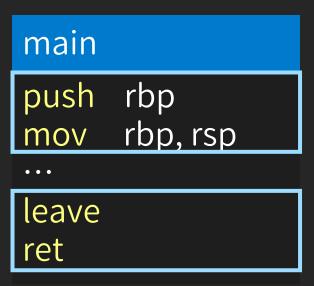


• Q1: 函數都是以 RSP 或 RBP 來定位區域變數, 那怎麼區別不同函數的區域變數?

• Q2: 呼叫函數後, RIP 就從 A 函數跑到 B 函數了, 要怎麼 return 回 A 函數?

• 如果不知道答案,那你就需要看一下這章

- 不同區域會有不同的 Stack Frame
 - 裡面存放著區域變數
- 在 Function 的頭部和尾部, 有一些用來處理 Stack Frame 的指令
 - 頭部: Prologue
 - 尾部: Epilogue



main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 30h
...
leave
ret

RSP 0x00007fffffffe5c8 Stack 125

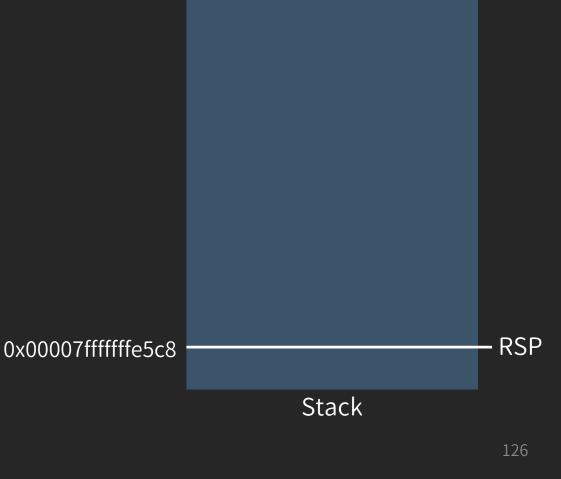
main

push rbp

mov rbp, rsp

sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret



main

push rbp

mov rbp, rsp

sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 30h
...

leave
ret

0x00007fffffffe5c0 0x00007fffffffe5c8

RBP 原本的值

Stack

main

push rbp
mov rbp, rsp

sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 30h
...

leave
ret

0x00007ffffffe5c0 0x00007fffffffe5c8

RBP 原本的值

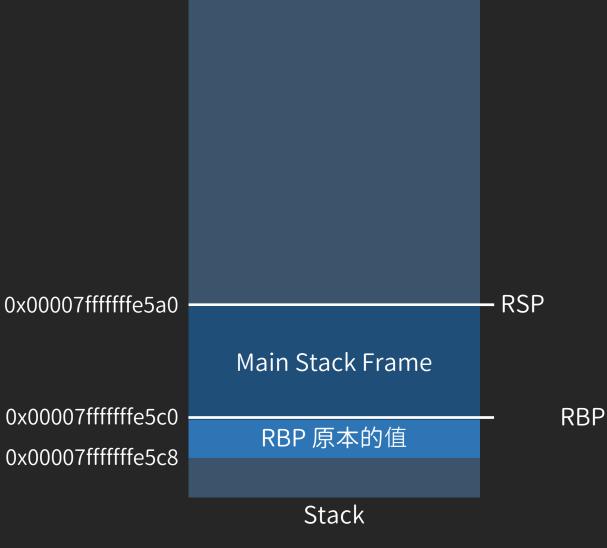
Stack

-RSP RBP

main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

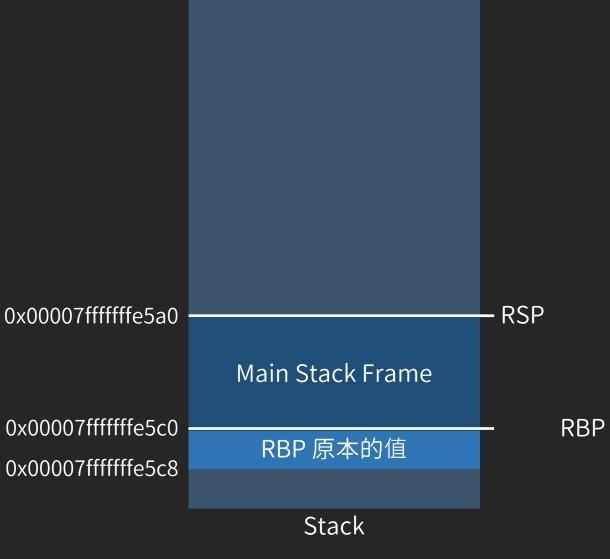
call function1
leave
ret



main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

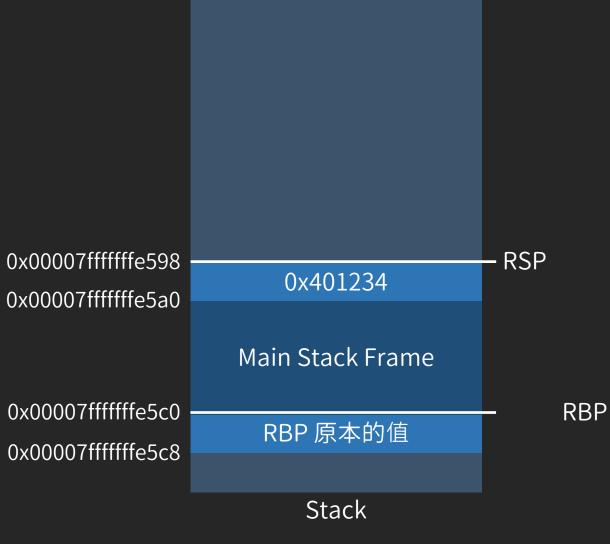
call function1
leave
ret



main

push rbp
push
mov rbp, rsp
sub
rsp, 20h
...

call function1 lea
ret
ret



main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp

mov rbp, rsp

sub rsp, 30h
...

leave
ret

0x00007ffffffe590 **RSP** 0x00007fffffffe5c0 0x00007ffffffe598 0x401234 0x00007ffffffe5a0 Main Stack Frame 0x00007ffffffe5c0 RBP 原本的值 0x00007ffffffe5c8 Stack

RBP

main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp

sub rsp, 30h
...

leave
ret

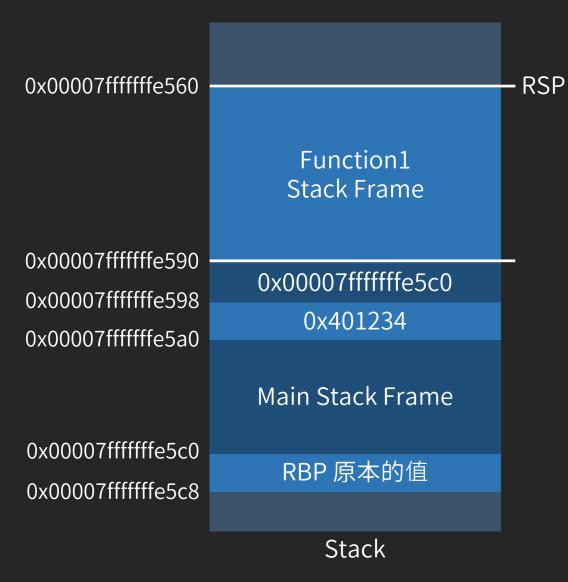
0x00007ffffffe590 0x00007ffffffe598 0x00007ffffffe5a0 0x00007ffffffe5c0 0x00007fffffffe5c8

0x00007fffffffe5c0 0x401234 Main Stack Frame RBP 原本的值 Stack

RBP

main push rbp rbp, rsp mov rsp, 20h sub function1 call 0x401234 leave ret

function1 push rbp rbp, rsp mov rsp, 30h sub leave ret



RBP

0x00007ffffffe560 function1 main push push rbp rbp Function1 Stack Frame rbp, rsp rbp, rsp mov mov rsp, 20h rsp, 30h sub sub 0x00007ffffffe590 0x00007fffffffe5c0 0x00007ffffffe598 function1 call leave 0x401234 0x00007ffffffe5a0 0x401234 leave ret ret leave 0x00007ffffffe5c0 mov rsp, rbp

pop rbp

0x00007ffffffe5c8

RBP

RSP

Main Stack Frame

RBP 原本的值

Stack

main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...

call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 30h
...
leave
ret

leave
=
mov rsp, rbp
pop rbp

0x00007ffffffe560 0x00007ffffffe590 0x00007ffffffe598 0x00007ffffffe5a0 0x00007ffffffe5c0 0x00007ffffffe5c8

Function1 Stack Frame 0x00007fffffffe5c0 **RSP** 0x401234 Main Stack Frame **RBP** RBP 原本的值 Stack

main

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 20h
...
call function1
leave
ret

function1

push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 30h
...

leave
ret

leave
=
mov rsp, rbp
pop rbp

0x00007ffffffe560 0x00007ffffffe590 0x00007ffffffe598 0x00007ffffffe5a0 0x00007ffffffe5c0 0x00007ffffffe5c8

Function1 Stack Frame 0x00007fffffffe5c0 0x401234 **RSP** Main Stack Frame **RBP** RBP 原本的值 Stack

main push rbp rbp, rsp mov rsp, 20h sub function1 call 0x401234 leave ret

function1 push rbp rbp, rsp mov rsp, 30h sub leave ret

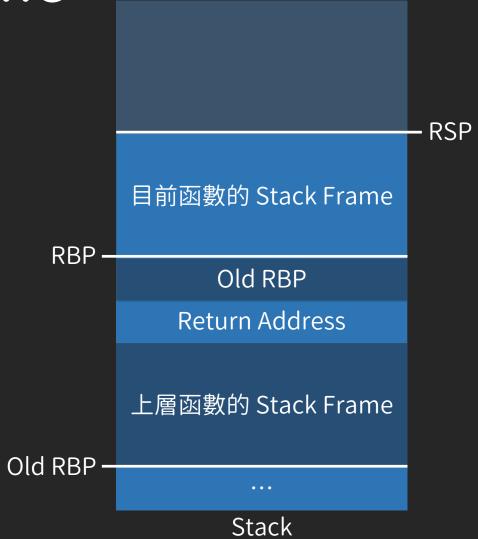
> leave mov rsp, rbp pop rbp

0x00007ffffffe560 0x00007ffffffe590 0x00007ffffffe598 0x00007ffffffe5a0 0x00007ffffffe5c0

Function1 Stack Frame 0x00007fffffffe5c0 0x401234 Main Stack Frame RBP 原本的值 **RSP** 0x00007fffffffe5c8

Stack

• 統整一下



- Q1: 函數都是以 RSP 或 RBP 來定位區域變數, 那怎麼區別不同函數的區域變數?
 - A1: 想辦法讓不同函數的 stack 區域不同

- Q2: 呼叫函數後, RIP 就從 A 函數跑到 B 函數了, 要怎麼 return 回 A 函數?
 - A2: 在呼叫 B 函數前把下一條指令 push 進 stack B 函數執行 ret 把 A 函數下一條指令從 stack pop 回 rip 進而回到 A 函數

x86組合語言

- 看完這個章節之後, 你應該…
 - 略懂暫存器
 - 略懂 x86 組合語言
 - 略懂 endian
 - 略懂 stack frame
 - 會用 Ghidra 找到 main 函數

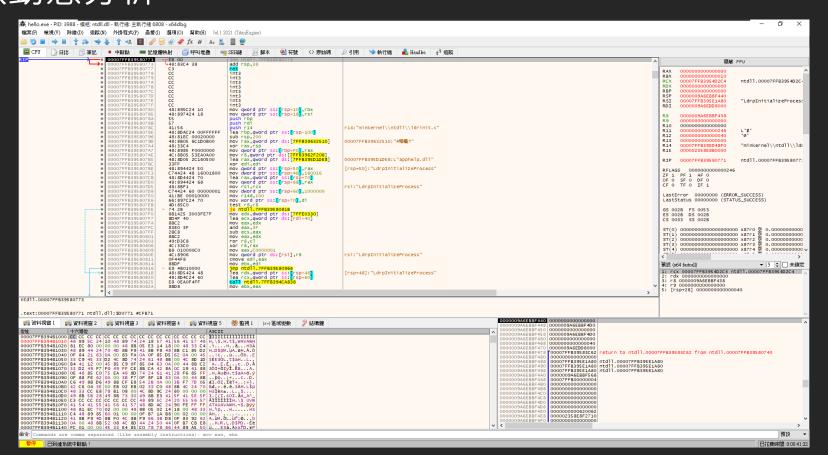
分析方法

分析方法

• 分析方法分成動態 / 靜態分析

分析方法

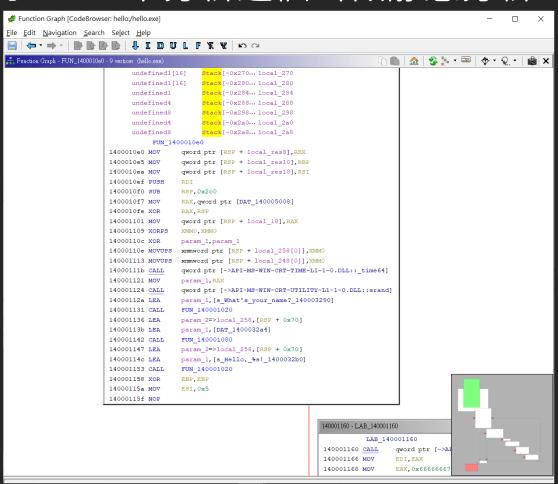
如果你用工具來讓程序跑跑停停,在這過程中分析程序內部邏輯, 這叫做動態分析



分析方法

• 如果你只看反組譯/反編譯的 code 來分析這個叫做靜態分析





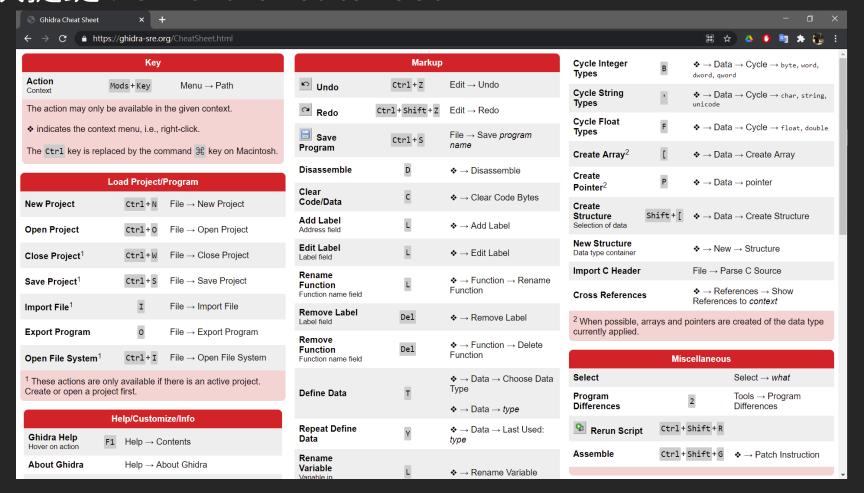
分析方法

- 實務上為兩者交叉使用,看個人喜好方式
- 靜態分析工具 (反組譯, 反編譯, 分析函數, 重新命名函數/變數)
 - IDA
 - Ghidra
- 動態分析工具 (設定中斷點,觀察暫存器、記憶體內容,觀察位址空間)
 - x64dbg
 - windbg
 - gdb

分析方法

- •接下來示範一下動靜態交叉分析
 - •動態分析工具選用 x64dbg
 - •靜態分析工具選用 Ghidra
- •前面的章節我們已經用 Ghidra 找到 hello.exe 的 main 了
- •接續著介紹其他功能

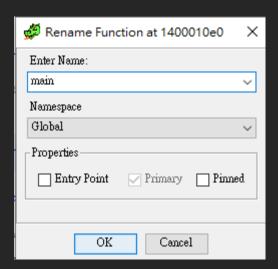
• 各種快捷鍵: Ghidra cheatsheet



• 函數改名

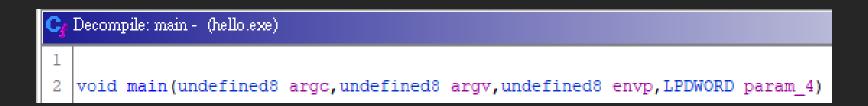
• 對我們剛找到的 main 函數按 L 改名

• 已經點進去了想退回來? 按 Alt + ←



• 變數改名

•接著也幫 main 的參數改名一下, 依序改成 argc, argv, envp



• 變數改名

• 改掉裡面一些區域變數的名稱, 比如說…

```
time0 = _time64((__time64_t *)0x0);
srand((uint)time0);
```

• 看到一個不知道在幹嘛的函數, 你有兩個選項

• 一, 點進去乖乖把他逆完

•二,用動態分析工具直接跑他,觀察發生什麼事情來推斷這函數在幹嘛

```
FUN_140001020("What\'s your name?\n",argv,envp,param_4);
FUN_140001080(&DAT_1400032a4,local_258,envp,param_4);
FUN_140001020("Hello, %s!\n",local_258,envp,param_4);
```

• 來示範一下第二個選項

• 先看一下他的記憶體位址

• 在 0x140001131 呼叫了 FUN_140001020

```
FUN_140001020("What\'s your name?\n",argv,envp,param_4);
FUN_140001080(&DAT_1400032a4,local_258,envp,param_4);
FUN_140001020("Hello, %s!\n",local_258,envp,param_4);
```

14000112a	LEA	argc,[s_What's_your_name?_140003290]
140001131	CALL	FUN_140001020

• 在 0x140001131 呼叫了 FUN_140001020

• 用 PE-Bear 看 ImageBase 多少: 0x140000000

• RVA = VA – ImageBase = 0x140001131 – 0x140000000 = 0x1131

Disasm: .rdata		ta General	DOS Hdr	Rich Hdr	File Hdr	Optional Hdr	
Offset Name			Value	,	Value		
130 Image Base				14000	00000		

- •將 hello.exe 拖進去 x64dbg
- 先找到這次 ASLR 隨機產生的 ImageBase: 0x7ff676150000
- VA = ImageBase + RVA = 0x7ff676150000 + 0x1131 = 0x7ff676151131

•按ctrl+g後,輸入想去的位址,這邊我們想去 0x7ff676151131



• 我們就到了執行時期中, 我們想觀察的函數的位址了

• 點一下那條 call hello.7ff676151020 指令

•按F2設定中斷點

00007FF67615112A
 00007FF676151131

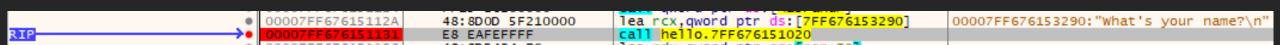
48:8D0D 5F210000

lea rcx, qword ptr ds:[7FF676153290]

00007FF676153290:"What's your name?\n"

• 設定好中斷點後,就能按 f9 讓他繼續執行

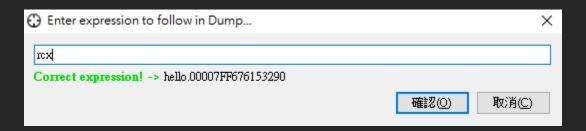
• 再多按幾次 f9, 讓程式跑到我們設定的中斷點



• 這時候觀察一下該 function call 之前設定了哪些參數

• 只有設定了 rcx, 看一下 rcx 內容

·點一下資料視窗中間,然後按 ctrl+g, 輸入 rcx



• 看到了 rcx 指向著一段文字

• 文字以 \x00 結尾, 因此這串字串是 "What's your name?\n"

📖 資料視窗 1	📖 資料視窗 2			2	📖 資料視窗 3			3	∰ 資料視窗 4				🌉 資料視窗 5			(4)	監視 1		
位址	十月	7進化	ì														ASCII		
00007FF67615329																			
00007FF6761532A	0 3F	0A	00	00	25	33	32	73	00	00	00	00	00	00	00	00	?%3	25	
00007FF6761532B	0 48	65	6C	6C	6F	2C	20	25	73	21	OA	00	00	00	00	00	Hello,	%s!.	
00007EE67615320	0 25	64	20	7.8	20	25	64	20	30	20	3.5	$\cap \Delta$	00	00	00	00	god v go	d = 2	

- 觀察完參數後,按下 f8 步過此函數
 - f7 是步入, 會走進函數裡面
 - f8 是步過, 會走完這個函數
- 可以發現視窗輸出了剛剛第一個參數指向的字串
- 所以我們姑且先判斷此函數是 puts 或 printf 之類的函數



- 在 0x140001131 呼叫了 FUN_140001020
- 回來 Ghidra, 點進去 FUN_140001020 裡面看
- 發現他實際上還會呼叫 __stdio_common_vfprintf

```
2 void FUN_140001020(undefined8 param_1, undefined8 param_2, undefine
3 4 {
```

```
11    local_res10 = param_2;
12    local_res18 = param_3;
13    local_res20 = param_4;
14    uVar1 = __acrt_iob_func(1);
15    puVar2 = (undefined8 *) FUN_140001000();
16    __stdio_common_vfprintf(*puVar2,uVar1,param_1,0,&local_res10);
17    return;
18 }
```

·綜合以上觀察,判斷他是 printf,把他改名

• 改一下他的參數型態,對著函數名稱右鍵選擇 Edit Function

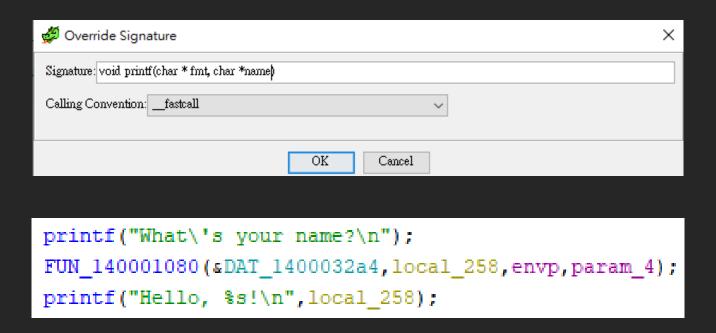
Signature

Edit Fur	nction at	t 140001020				
void pri	ntf (ch	nar * fmt,)				
Function Na Calling Cor		printffastcall		·	Function Attributes: Varangs In Line No Return Use Custom	Storage
Function V Index	ariables Datatyj	pe	Name	Sto	rage	_
	void		<return></return>		OID>	+
1	char *		fmt	RC	X:8	ж
						-
						1
Call Fixup:	:					
-NONE-		~				
			OK	Cancel		

- •但 Ghidra 目前對於參數數量不一定的函數,支援度比較差
- 可以看到第二個 printf 應該是要兩個參數的
- •目前解法是對第二個 printf 右鍵選擇 Override Signature

```
printf("What\'s your name?\n");
FUN_140001080(&DAT_1400032a4,local_258,envp,param_4);
printf("Hello, %s!\n");
```

• 只能先手動校正



• 那個 FUN_140001080 是什麼?

• 看一下他第一個參數, 對他點兩下

• "%32s"

		DAT_140003	2a4
1400032a4	??	25h	olo
1400032a5	??	33h	3
1400032a6	??	32h	2
1400032a7	??	73h	S
1400032a8	??	00h	

- 前面問你叫什麼名字
- •接下來呼叫 FUN_140001080, 帶著 "%32s" 跟 local_258 呼叫
- •接下來跟你說 Hello
- 實驗一下就知道 FUN_140001080 是 scanf
- 而 local_258 也能順著程式的含意,將他命名為 names

```
printf("What\'s your name?\n");
FUN_140001080(&DAT_1400032a4,local_258,envp,param_4);
printf("Hello, %s!\n",local_258);
```

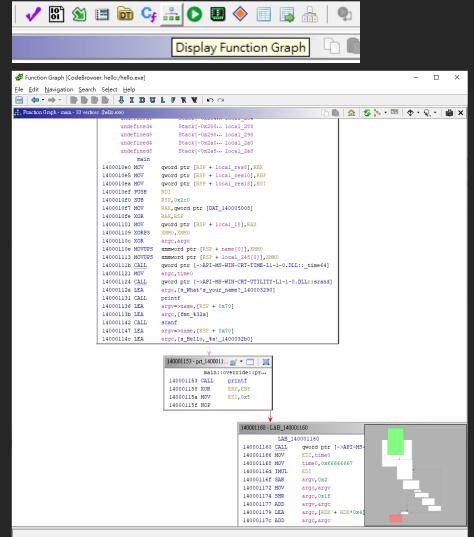
```
printf("What\'s your name?\n");
scanf(&fmt_%32s,name,envp,param_4);
printf("Hello, %s!\n",name);
```

• 這程式反編譯的算不錯

• 有些程式反編譯根本不能看,只能 老老實實看組語

• 點上面的 Display Function Graph

• 這個介面看組語友善多了



• 剩下交給你逆了, hello.exe 其實會寫一個檔案, 試著找出裡面究竟 寫了什麼吧



• 上面的章節都是以 Windows exe 來舉例, 目的是讓大家先從熟悉的環境開始

•接著來帶一下很基礎的 ELF 逆向

- 前面有提到不同 OS 是如何載入程式的方式大同小異
- 頭部結構
 - Windows: PE (Portable Executable) Header
 - Linux: ELF (Executable and Linkable Format)
- 載入後,就從程式進入點開始執行
- 基於篇幅的原因, 這裡就只講 ELF 的程式進入點之類的怎麼看

```
readelf -a XAYB
    XAYB
ELF Header:
         7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
 Magic:
 Class:
                                      ELF64
                                      2's complement, little endian
 Data:
 Version:
                                      1 (current)
  OS/ABI:
                                      UNIX - System V
  ABI Version:
                                      DYN (Shared object file)
 Type:
                                      Advanced Micro Devices X86-64
  Machine:
  Version:
                                      0×1
  Entry point address:
                                      0×10b0
  Start of program headers:
                                      64 (bytes into file)
  Start of section headers:
                                      15144 (bytes into file)
  Flags:
                                      0×0
  Size of this header:
                                     64 (bytes)
  Size of program headers:
                                     56 (bytes)
  Number of program headers:
  Size of section headers:
                                     64 (bytes)
  Number of section headers:
  Section header string table index: 29
```

ELF 檔案開頭固定為 \x7fELF

DYN 表示其啟用 PIE

程式進入點 offset

PIE

• PIE (Position Independent Executable)

• 與 ASLR 類似

• 隨機化程式起始的位址

關閉 PIE / ASLR?

• Q: Windows 的 PE format 可以將 ASLR 關閉,那 Linux 的 ELF format 能不能關掉 ASLR 跟剛剛說的 PIE?

• ASLR 不是 ELF format 決定要不要開, 是 kernel 的設定, 要關 ASLR 要去設定 kernel

• PIE 理論上是可以關閉, 但要做的修改不像改 PE 的 ASLR 去掉某個 bit 這麼簡單, 實務上至少我沒有找到工具可以關 PIE, 但其實不關也沒關係

•在 Linux 中,不知道某個檔案是什麼,可以先用 file 指令看一下

```
XAYB file XAYB
XAYB: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=825727001154a3ce5d456150e5b313f3db4b55da, for GNU/Linux 3.2.0, not stripped
```

• ELF x64 檔案

```
XAYB file XAYB
XAYB: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV),
dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
BuildID[sha1]=825727001154a3ce5d456150e5b313f3db4b55da, for GN
U/Linux 3.2.0, not stripped
```

• 啟用 PIE

```
XAYB file XAYB
XAYB: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=825727001154a3ce5d456150e5b313f3db4b55da, for GNU/Linux 3.2.0, not stripped
```

• 有連結到其他 library

```
XAYB file XAYB
XAYB: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV),
dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
BuildID[sha1]=825727001154a3ce5d456150e5b313f3db4b55da, for GN
U/Linux 3.2.0, not stripped
```

• Debug symbol 有留下來

```
XAYB file XAYB
XAYB: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV),
dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
BuildID[sha1]=825727001154a3ce5d456150e5b313f3db4b55da, for GN
U/Linux 3.2.0, not stripped
```

ELF 逆向工程

• 組語的部分都跟前面講的一樣

• 注意 calling convention 與 windows 不同

分析方式

• 靜態的部分一樣能使用 Ghidra 進行

• 動態的部分這邊介紹使用 gdb 進行

• 實務上也是交叉使用,就只是換了動態 debug 的工具

• 下斷點

breakpoint

• b

• 執行

• run

• r

• 繼續執行

• continue

• C

• 步過

• ni

• 步入

• si

- 秀出記憶體內容
- x/<幾個><格式><尺寸> <記憶體位址>
- e.g.
- x/16xg 0x1000
- 秀出從 0x1000 開始的 16 個以十六進制 (x) 格式表示的 8 Bytes(g)

- 逆向工程的做法你可以
 - 1. 整支程式從頭逆向到尾
 - 2. 只挑重點逆向, 挑你感興趣的部分逆向
- 第二個做法是什麼意思???

• 想像一下, 你要開發一支後門程式, 勢必要連線到你的後門

• 連線要用到跟網路相關的 Windows API / Library Function

• 這時候你就可以從程式在哪裡呼叫到這些函數開始逆向

• 想像一下一支正常給使用者用的程式, 多多少少要告訴使用者一 些資訊吧, 就會有一些固定的字串

• 比如說"登入失敗"、"密碼:"……

• 就可以從程式在哪邊用到這些字串開始逆向

• 總之方法很多

• 想辦法找到一支程式你感興趣的程式碼區間

• 但有的時候很難

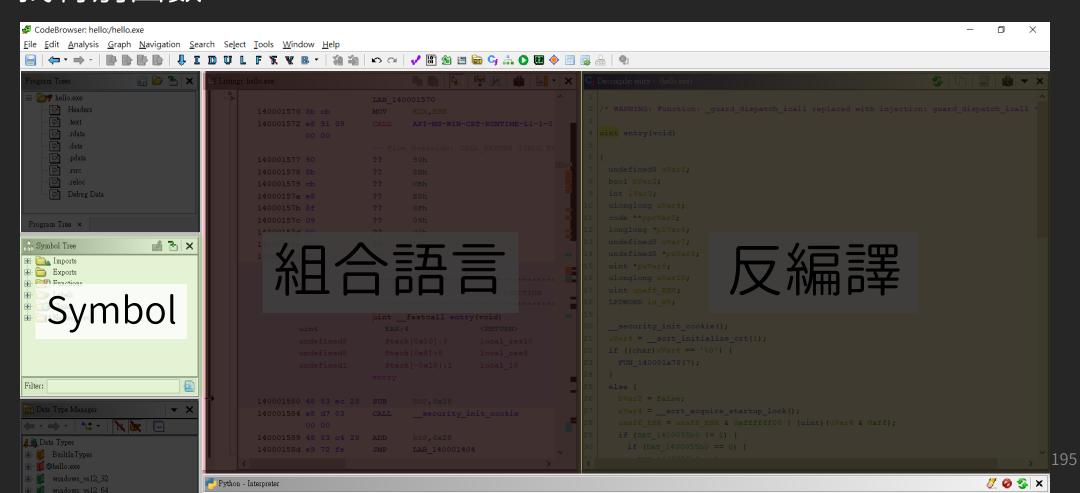
• 另外有的時候, 你不用老老實實的逆完整個函數

• 直接從輸入進去的東西是什麼, 輸出的東西是什麼, 來直接猜函數 在幹嘛

· 就像前幾個章節中, 我們猜出 scanf 的過程

• 簡單來說就是 通靈

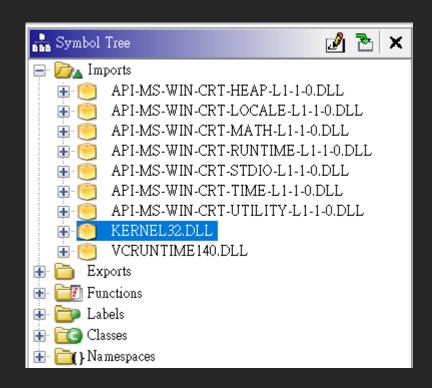
• 找特別函數



• 找特別函數

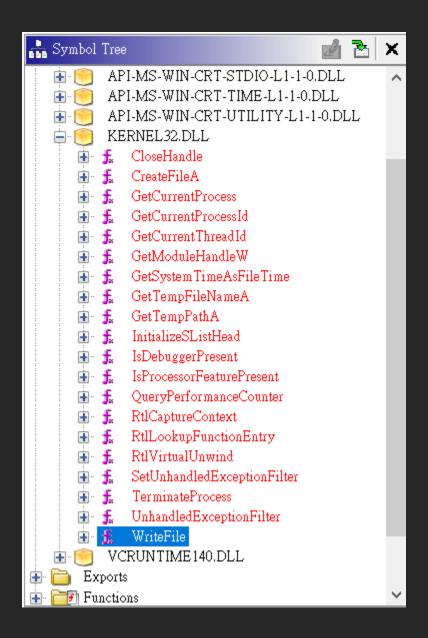
• 看這支函數連結哪些函數庫

• Kernel32.dll 是 windows 中提供很多函數的函數庫



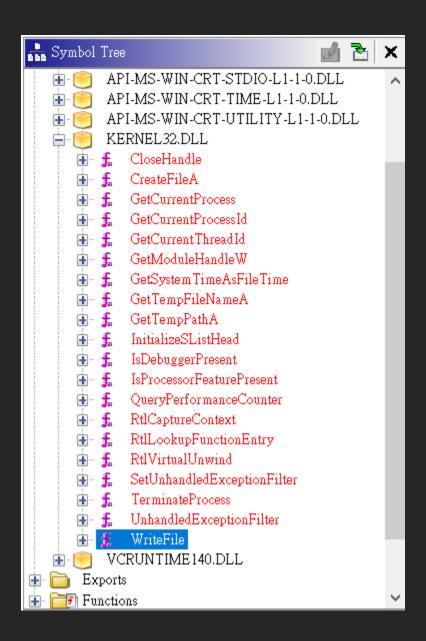
• 這支程式用到 WriteFile

• 點兩下



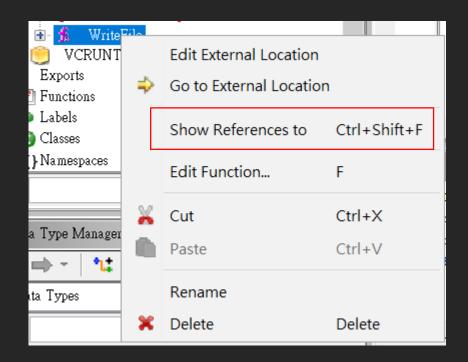
• 這支程式用到 WriteFile

• 要怎麼找到用到 WriteFile 的位址?

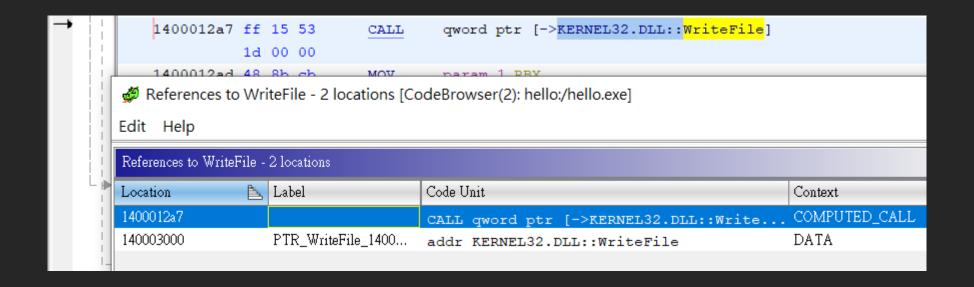


• 對他按右鍵

• Show References to



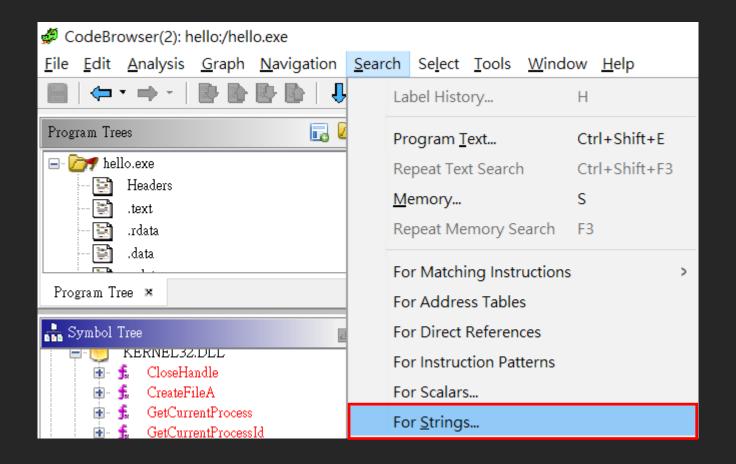
• 就能找到程式中呼叫到 WriteFile 的位址了



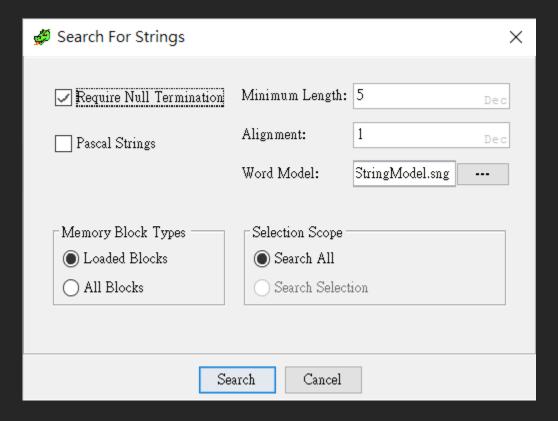
• 實務上會刻意留意的函數很多

• 可以參考 reference 連結

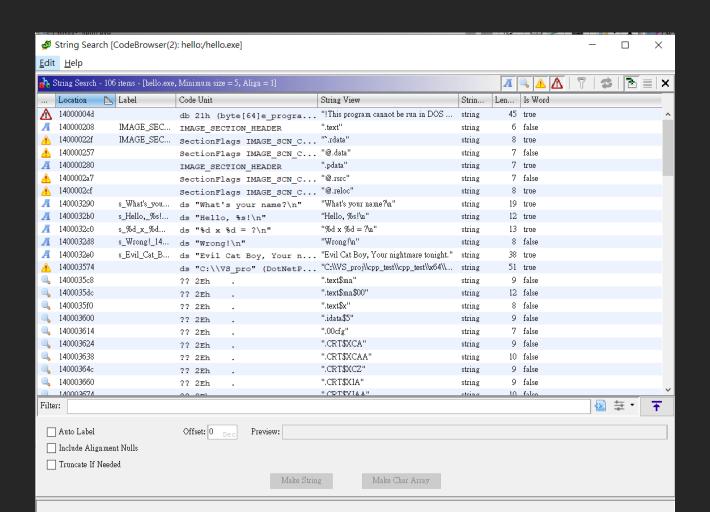
• 找字串



• 設定找怎麼樣的字串



• 結果出爐



• 找字串在 Linux 中還可以用指令 strings 簡單完成

```
XAYB strings XAYB
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2
1EaP
srand
__isoc99_scanf
puts
time
putchar
printf
__cxa_finalize
__libc_start_main
libc.so.6
GLIBC_2.7
GLIBC_2.2.5
_ITM_deregisterTMCloneTable
__gmon_start__
_ITM_registerTMCloneTable
u/UH
gfffH
gfffH
gfffH
gfffH
[]A\A]A^A_
The Lucky 5 digits number is ... >
Enter something to start this game ...
%100s
Generating answer ...
You have %d chances to guess the answer. I'm so kind :)
```

Q&A

感謝收聽



疫情期間少出門勤洗手