# Introdução à Engenharia Reversa de Aplicações Maliciosas em Ambientes Linux

<u>Marcus Botacin</u> <u>Lucas Galante</u> Otávio Silva Paulo de Geus

XIX SBSEG

2019

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- 3 Análise Estática
- 4 Binary Patching
- 5 Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- 3 Análise Estática
- 4 Binary Patching
- 5 Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kerne
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

#### Atividades Práticas

#### Repositório

git clone https://github.com/marcusbotacin/
Malware.Reverse.Intro

# Quais aplicações apresentaremos neste curso?

- binutils
- ht editor
- GDB
- iptables

# Quais técnicas apresentaremos neste curso?

- Linking
- Disassembly
- Tracing
- Packing
- Patching
- Debugging

### Este curso não é sobre:

- Lista exaustiva de técnicas de anti-análise
- Programação avançada em kernel
- Dissectors de tráfego de rede

# O que eu preciso saber?

#### Sistemas Operacionais:

- Kernel
- userland
- syscalls

#### Compilação:

- GCC
- Geração de código objeto
- Compilação de bibliotecas
- Assembly:
  - Branches

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- 3 Análise Estátic
- Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

#### Estrutura

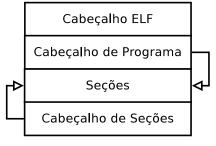


Figura: Arquivo ELF. Estrutura Básica.

# Cabeçalho ELF

```
typedef struct {
1
           unsigned char e_ident[EI_NIDENT];
2
           uint16 t
                          e type;
3
           uint16_t
                          e_machine;
           uint32 t
                          e_version;
           ElfN Addr
                          e entry;
6
           ElfN_Off
                          e_phoff;
7
           ElfN_Off
                          e_shoff;
8
           uint32_t
                        e_flags;
9
           uint16_t
                        e_ehsize;
10
           uint16_t
                          e_phentsize;
11
12
           . . .
        ElfN_Ehdr;
13
```

Código 1: Definição do cabeçalho de um arquivo ELF.

# Cabeçalho de Programa ELF

```
typedef struct {
    uint32_t    p_type;
    uint32_t    p_flags;
    uint32_t    p_flags;

Elf64_Off    p_offset;

Elf64_Addr    p_vaddr;

Elf64_Addr    p_paddr;

uint64_t    p_filesz;

uint64_t    p_memsz;

uint64_t    p_align;
} Elf64_Phdr;
```

Código 2: Definição do cabeçalho de programa de arquivo ELF.

# Cabeçalho de Seção ELF

```
typedef struct {
1
            uint32_t
                         sh name;
2
            uint32 t
                         sh_type;
3
            \mathtt{uint64}_{\mathtt{t}}
                         sh_flags;
            Elf64 Addr sh addr;
5
            Elf64_Off
                         sh_offset;
           uint64 t
7
                         sh size;
           uint32 t sh link;
8
           uint32_t sh_info;
9
                         sh_addralign;
            uint64 t
10
            \mathtt{uint64}_{\mathtt{t}}
                         sh_entsize;
11
       } Elf64_Shdr;
12
```

Código 3: Definição do cabeçalho de seção de um arquivo ELF.

# Seções de um binário ELF

```
[Nr]
           Nome
1
       1]
                                [ 2] .note.ABI-tag
           .interp
2
                                [ 4] .gnu.hash
       31
           .note.gnu.build-i
       5]
                                  6]
           .dynsym
                                      .dynstr
       7]
                                [8]
          .gnu.version
                                      .gnu.version_r
5
       9] .rela.dyn
                                [10]
                                      .rela.plt
     [11]
           .init
                                [12]
                                      .plt
     [13] .plt.got
                                Γ14]
                                      .text
8
     [15] .fini
                                [16] .rodata
     [17] .eh_frame_hdr
                                [18] .eh_frame
10
     [19]
                                [20] .fini_array
           .init_array
11
     [21]
                                [22]
           .jcr
                                      .dynamic
12
     Γ231
                                [24]
           .got
                                      .got.plt
13
     [25]
                                [26] .bss
           . data
14
     [27]
                                [28] .shstrtab
           .comment
15
                                [30]
     [29]
           .symtab
                                      .strtab
16
```

Código 4: Exibição das seções de um arquivo ELF.

# Principais Seções de um binário ELF

- .data: Variáveis inicializadas.
- .rodata: Variáveis inicializadas com permissão apenas de leitura.
- .text: Instruções de máquina.
- .\*dyn\*: Espaço reservado para ponteiros de alocações dinâmicas.
- .\*sym\*: Espaço reservado para ponteiros de códigos ligados dinamicamente.

# Manipulação de binário ELF

```
def process_file(filename):
    with open(filename, 'rb') as f:
    elffile = ELFFile(f)
    for section in elffile.iter_sections():
        print(section.name)
```

Código 5: Enumeração das seções de um arquivo ELF através da solução pyelftools.

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- 3 Análise Estática
- 4 Binary Patching
- 5 Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- 10 Conclusão

# Identificando Arquivos

```
1  >$ file hello.c
2  hello.c: ASCII text
3  >$ file Documents/
4  Documents/: directory
5  >$ file wticg.pdf
6  wticg.pdf: PDF document, version 1.4
```

Código 6: Comando file em diferentes arquivos.

# Identificando Arquivos Binários

Código 7: Comando file em um arquivo ELF com ligação dinâmica

# Identificando Arquivos Binários

Código 8: Comando file em arquivo ELF compilado com ligação estática

# Identificando Bibliotecas Ligadas

```
1 >$ ldd dynamic-malicious.bin

2 linux-vdso.so.1 => (0x00007ffe987e6000)

3 libc.so.6 => /lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6 (0

x00007f77a58b3000)

4 /lib64/ld-linux-x86-64.so.2 (0x00007f77a5c7d000)
```

Código 9: Comando Idd em arquivo ELF com ligação dinâmica

```
>$ ldd static-malicious.bin
not a dynamic executable
```

Código 10: Comando Idd em arquivo ELF com ligação estática

### Identificando Funções Ligadas

```
1
   >$ objdump -T
       VirusShare_4e0ee9f1571107a015e63925626b562d
   DYNAMIC SYMBOL TABLE:
2
   080484d8 DF *UND*
                       0000003b
                                 GLIBC 2.0
                                              inet_addr
                                 GLIBC 2.0
   08048538 DF *UND*
                       000000e2
                                              exit
   08048548 DF *UND*
                       0000003e
                                 GLIBC 2.0
                                              atoi
                                 GLIBC_2.0
   08048558 DF *UND*
                       00000039
                                              send
   08048568 DF *UND*
                       0000000e
                                 GLIBC 2.0
                                              htons
   08048578 DF *UND*
                       00000054
                                 GLIBC_2.0
                                              memset
   08048588
                                 GLIBC 2.0
            DF
               *UND*
                       00000039
                                              connect
   08048598
            DF *UND*
                       00000039
                                 GLIBC_2.0
                                              recv
10
   080485a8
            DF *UND*
                       00000034
                                  GLIBC_2.0
                                              sprintf
11
12
   080485b8 DF *UND*
                       00000039
                                 GLIBC 2.0
                                              socket
```

Código 11: Saída do comando objdump exibindo a tabela de símbolos de um exemplar de malware indicando o uso de recursos de rede

### Identificando Funções Ligadas

```
1 >$ objdump -T static-malicious.bin
2 static-malicious.bin: file format elf64-x86-64
3 objdump: static-malicious.bin: not a dynamic object
4 DYNAMIC SYMBOL TABLE:
5 no symbols
```

Código 12: Saída do comando objdump indicando a ausência da tabela de símbolos para um binário ELF ligado estaticamente

### Disassembly

```
>$ objdump -d
1
       VirusShare_4e0ee9f1571107a015e63925626b562d
   0804876f <main>:
2
   8048ced: call
                    8048528 <gethostbyname@plt>
   8048cf2: add
                    $0x10, %esp
   8048cf5: mov
                    %eax,-0x8a1c(%ebp)
   8048cfb: cmpl
                    $0x0,-0x8a1c(\%ebp)
   8048d02: jne
7
                    8048d1e < main + 0x5af >
   8048d04: sub
                    $0xc, %esp
   8048d0c: call
                    80484b8 <perror@plt>
                    $0x10, %esp
   8048d11: add
10
   8048d14: sub
                    $0xc, %esp
11
   8048d19: call
                    8048538 <exit@plt>
12
   8048d1e: sub
                    $0x4,%esp
13
   8048d27: call
                    80485b8 <socket@plt>
14
```

Código 13: Saída do comando objdump ilustrando o dissassembly de um exemplar malicioso que faz uso de recursos de rede

### Inspecionando Strings

```
191.206.%d.%d...
25 64 2e 25 64 00 00 00
25 64 2e 25 64 00 00 00
                                      | 187.118.%d.%d...|
                                    | 187.116.%d.%d...|
25 64 2e 25 64 60 60 60 | 179.224.%d.%d...|
25 64 2e 25 64 60 60 60 | 179.166.%d.%d...|
1b 5b 33 31 6d 50 68 6f | admin....[31mPho]
                                      |admin....[31mPho|
65 64 20 1b 5b 33 32 6d
                                      Ine Cracked .[32m]
25 73 20 7c 20 1b 5b 33 |-> .[37m%s | .[3]
6d 65 20 1b 5b 33 32 6d
                                      |1mUsername .[32m|
61 64 6d 69 6e 20 7c 20
                                      |-> .[37madmin | |
73 77 6f 72 64 20 1b 5b |.[31mPassword .[|
33 37 6d 61 64 6d 69 6e |32m-> .[37madmin|
73 75 0d 0a 00 00 00 0 |.[0m...su.....
32 33 ed ea ee ee ee
                                      loelinux123....
```

Figura: Comando hexdump -C em exemplar malicioso contendo *strings* suspeitas.

# Inspecionando Strings

```
>$ strings
       a9a780c66ec18861e4881430202f62d6ceaba3187626d48ab24152
   39.34.%d.%d
                             59.103.%d.%d
2
   191.12.%d.%d
                             186.117.%d.%d
   179.170.%d.%d
                             191.206.%d.%d
   187.118.%d.%d
                             179.224.%d.%d
   admin
                             [31mPhone Cracked
   [31mUsername
                             [31mPassword
   [36mDevice Cracked
                             GETLOCALIP
   My IP: %s
                             BOTKTI.I.
   Killing Bots
                             NETIS ON | OFF
10
   [TELNET] SCANNER ON: %s
                             TCMP
11
   нттр
                             STOP
12
   /proc/net/route
                             /etc/resolv.conf
13
```

Código 14: Saída do comando strings em exemplar malicioso indicando diversas strings suspeitas

# Strings Ofuscadas

```
1  >$ strings upx-file.bin
2  $Info: This file is packed with the UPX executable
        packer http://upx.sf.net $
3  dl%)
4  UPPH
5  q}Nsf
6  x'TJq&H
7  UPX!
```

Código 15: Saída do comando strings em arquivo empacotado pela solução UPX

#### Empacotamento

```
>$ upx original.bin -o upx-file.bin
1
                           Ultimate Packer for
2
                               eXecutables
                               Copyright (C) 1996 - 2013
3
                    Markus Oberhumer, Laszlo Molnar &
   UPX 3.91
       John Reiser
                     Sep 30th 2013
5
           File size
                               Ratio
                                          Format
               Name
7
                     270256 44.28% linux/elf386
       610309 ->
8
           upx
g
   Packed 1 file.
10
```

Código 16: Empacotamento de um binário com ligação estática pela solução UPX

### Empacotamento

1

2

```
b9c93c4cf9f0848f03834614c6f91759e4e068c0
original.bin
3a5d19d3372f4d8e05599da542bfa161a14a4a32 upx-
file.bin
```

Código 17: Diferença no sha1sum dos binários original e empacotado

### Empacotamento

```
>$ upx -d upx-file.bin
                           Ultimate Packer for
2
                              eXecutables
3
                              Copyright (C) 1996 - 2013
  UPX 3.91
                   Markus Oberhumer, Laszlo Molnar &
      John Reiser
                     Sep 30th 2013
           File size
                              Ratio
                                         Format
5
              Name
6
                    270256 44.28% netbsd/elf386
      610311 <-
7
          upx
  Unpacked 1 file.
8
```

Código 18: Desempacotamento de um binário empacotado via UPX

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- Binary Patching
- 5 Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

# Fluxos de Execução Protegidos

```
int password()
scanf("%[^\n]s",string);
if(strcmp(string,PASS)==0)
malicious();
else
exit(0);
```

Código 19: Exemplo de código de um exemplar que exibe seu comportamento malicioso apenas quando a string de inicialização é corretamente definida

### Fluxos de Execução Protegidos

400692	call	wrapper_601030_400520
400697	test	eax, eax
400699	jnz	loc_4 <del>00</del> 6a5
4 <del>00</del> 69b	MOV	edi <b>, strz_Oh_Yeah40075a</b>
4006a0	call	wrapper_601018_4004f0
4006a5		

Figura: *Disassembly* da função verificadora. A função verificadora é invocada (linha 1) e seu valor de retorno é testado (linha 2) de modo a determinar se a execução deve proceder (linha 4) ou não (linha 3).

# Modificação do Binário Protegido

400692	call	wrapper_601030_400520
400697	test	eax, eax
400699	nop	
40069a	nop	
40069b	mov	edi <b>, strz_Oh_Yeah40075a</b>
4006a0	call	wrapper_601018_4004f0

Figura: *Disassembly* da função verificadora. A função verificadora pode ser modificada de modo que a rotina de verificação seja eliminada.

# Verificações de Integridade

```
int main()
crc32 = Crc32_ComputeBuf(0,passwd,33);
if(crc32!=MYCRC)
exit(0);
passwd(pass);
```

Código 20: Exemplo de código de verificação de CRC32 para proteger a função verificadora de strings.

### Verificações de Integridade

4007fd	call	Crc32_ComputeBuf
400802	mov	[rbp- ], rax
400809	cmp	qword ptr [rbp- ],
400814	jnz	loc_400820
400816	mov	edi,
40081b	call	wrapper_602050_400680

Figura: *Disassembly* da região ao redor da função verificadora.. Rotina de verificação do CRC32 é invocada (linha 1) e resulta no término da execução (linha 4) caso a função original tenha sido alterada.

## Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- 4 Binary Patching
- 5 Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- 8 Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

## Traçando Chamadas de Sistema

```
[pid 11047] open("/etc/passwd", O_WRONLY|O_CREAT|
O_APPEND, 0666) = -1 EACCES (Permission denied)
```

Código 21: Exemplo de registro de chamada de sistema via strace de uma tentativa de acesso a credenciais do usuário (/etc/shadow).

## Traçando Chamadas de Sistema

```
>$ strace ./malware.bin
  execve("./malware.bin", ["./malware.bin"], [/* 25
2
      vars */1) = 0
  access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)
                                              = -1 ENOENT
  access("/etc/ld.so.preload", R_OK)
                                              = -1 ENOENT
  write(2, "Invalid_parameters!\n", 20Invalid
      parameters!) = 20
  write(1, "DNS<sub>||</sub>Flooder<sub>||</sub>v1.3\nUsage:<sub>||</sub>./malwar"..., 244
      DNS Flooder v1.3
  Usage: ./malware.bin <target IP/hostname> <port to
      hit> <reflection file (format: IP DOMAIN>> <
      number threads to use > <time (optional) >
  exit_group(-1)
  +++ exited with 255 +++
```

Código 22: Traço de chamadas de sistema de exemplar malicioso exibindo rotinas de carregamento e de finalização

## Traçando Carregamento de Bibliotecas

```
strace Oc4f1bf21f9433...d29f
execve("./malware.bin", ["./malware.bin"], [/* 25
vars */]) = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK) = -1 ENOENT
access("/etc/ld.so.preload", R_OK) = -1 ENOENT
open("/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libstdc++.so.6",
O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
open("/lib/x86_64-linux-gnu/libm.so.6", O_RDONLY|
O_CLOEXEC) = 3
```

Código 23: Traço de chamadas de sistema de binário carregando diversas bibliotecas

## Traçando Processos Filhos

```
>$ strace -f d73a9a8dbd...7587d
execve("./malware.bin", ["./malware.bin"], [/* 25
   vars */1) = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)
                                         = -1 ENOENT
. . .
clone(child_stack=0, flags=CLONE_CHILD_CLEARTID|
   CLONE CHILD SETTID | SIGCHLD, child tidptr=0
   x7fbc2bce09d0) = 11045
wait4(-1, strace: Process 11045 attached
<unfinished ...>
[pid 11045] ptrace(PTRACE_TRACEME, 0, NULL, NULL) =
   -1 EPERM
[pid 11045] execve("./malware.bin", ["./malware.bin"
    , "2", "3", "4"], [/* 25 vars */]) = 0
```

Código 24: Traço de chamadas de sistema de exemplar malicioso com chamada fork e evasão de execução por parte do processo filho

## Delay de Execução

```
>$ strace
   a4332ab4b8f8e2f04fef7c40c103ab570f42011ba41b3caaa03029
[pid 11046] waitpid(11084, [{WIFEXITED(s) &&
   WEXITSTATUS(s) == 0], 0) = 11084
[pid 11046] munmap(0xf6f0a000, 4096) = 0
[pid 11046] ioctl(1, SIOCGIFFLAGS, {ifr_name="ens3",
    ifr_flags=IFF_UP|IFF_BROADCAST|IFF_RUNNING|
   IFF_MULTICAST) = 0
[pid 11046] gettimeofday({312344432895491,
   -17819621742608320, NULL) = 0
[pid 11046] nanosleep({429496729600000000,
   577756380723720712}, <unfinished ...>
```

Código 25: Traço de chamadas de sistema de exemplar malicioso que realiza uma chamada sleep com tempo suficientemente longo para causar o término da execução em muitos sistemas de análise

#### Detectando o tracer

```
int main(){
if(ptrace(PTRACE_TRACEME) == -1)
    exit(0);
malicious()
```

Código 26: Evasão de análise por strace através da autoverificação da presença do framework ptrace.

#### Detectando o tracer

Código 27: Traço de chamadas de sistema de arquivo com evasão de análise via chamada ptrace

## Traçando Chamadas de Função

```
>$ ltrace b0148c40....ecf9f1
  [pid 11043] __libc_start_main(0x400ab2, 1, 0
     x7ffc53304f98, 0x400d00 <unfinished ...>
  3
     "..., "/usr/bin/passwd") = 308
  [pid 11043] puts("DirtyCow_root_privilege_escalati"
     ...) = 35
  [pid 11043] printf("Backing, up, %s, to, /tmp/bak\n", "/
     usr/bin/passwd") = 39
  [pid 11043] asprintf(0x7ffc53304ea0, 0x400f1e, 0
     x6020c0, 0x7fffffe5) = 27
  [pid 11043] system("cpu/usr/bin/passwdu/tmp/bak" <no
      return ...>
8
```

Código 28: Traço de chamadas de funções de exemplar malicioso executando um exploit para a vulnerabilidade DirtyCow

## Traçando Chamadas de Função

Código 29: Traço de chamadas de funções reportando falha ao analisar um binário estaticamente ligada via Itrace

# Programando Tracers

```
long ptrace(enum __ptrace_request request, pid_t pid
, void *addr, void *data);
```

Código 30: Protótipo para a chamada ptrace

## Traçando Instruções

```
>$ itrace f5d5557...ae0337d4
RIP: 0x400c63 | /home/SBSeg/itrace 0x400000 0x403000
RIP: 0x400c6a | /home/SBSeg/itrace 0x400000 0x403000
RIP: 0x7f446f862c17 | /lib/x86_64-linux-gnu/ld-2
    .23.so 0x7f446f852000 0x7f446f878000
RIP: 0x7f446f862c33 | /lib/x86_64-linux-gnu/ld-2
    .23.so 0x7f446f852000 0x7f446f878000
RIP: 0x401d84 | /home/SBSeg/itrace 0x400000 0x403000
RIP: 0x401d8c | /home/SBSeg/itrace 0x400000 0x403000
RIP: 0x7f446f862c35 | /lib/x86 64-linux-gnu/ld-2
    .23.so 0x7f446f852000 0x7f446f878000
RIP: 0x7f446f862c38 | /lib/x86_64-linux-gnu/ld-2
    .23.so 0x7f446f852000 0x7f446f878000
```

Código 31: Traço de execução de um exemplar malicioso a nível de instruções. Pode-se identificar os pontos exatos de troca de contexto entre a execução do código do binário e da biblioteca ligada.

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- 8 Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- 10 Conclusão

# GDB Disassembly

```
(gdb) disassemble main
   Dump of assembler code for function main:
2
       0 \times 000000000000400646 <+0>:
                                            push
                                                     %rbp
3
       0 \times 00000000000400647
                               <+1>:
                                            mov
                                                     %rsp,%rbp
   => 0 \times 0000000000040064a
                                                     $0x110, %rsp
5
                               <+4>:
                                            sub
       0 \times 00000000000400651
                               <+11>:
                                                     %fs:0x28,%rax
6
                                            mov
       0 \times 0000000000040065a
                               <+20>:
                                                     %rax, -0x8(%
                                            mov
            rbp)
                                                     %eax,%eax
       0 \times 0000000000040065e
                               <+24>:
8
                                            xor
                                                     $0x400744,%
       0 \times 00000000000400660
                               <+26>:
                                            mov
            edi
       0 \times 000000000000400665 < +31 > :
                                            callq
                                                     0x4004f0 <
10
            puts@plt>
```

Código 32: Disassembly realizado pelo GDB.

#### Pontos de Parada

```
1 (gdb) b main
2 Ponto de parada 1 at 0x40064a
3 (gdb) r
4 Starting program: /home/sbseg/malware
5 Breakpoint 1, 0x00000000040064a in main ()
```

Código 33: Definição de Breakpoints no GDB.

## Valores em Registradores

```
(gdb) info registers
   rax 0x400646
                                   rhx
                                            0 \times 0
   rcx 0x0
                                   rdx
                                            0 \times 7 f f f f f f d d 78
                                   rdi
   rsi 0x7fffffffdd68
                                            0 \times 1
                                            0x7fffffffdc80
   rbp 0x7fffffffdc80
                                   rsp
   r8
        0 \times 400730
                                   r9
                                            0x7fffff7de7ac0
   r10 0x846
                                   r11
                                            0x7fffff7a2d740
   r12 0 \times 400550
                                   r13
                                            0 \times 7 f f f f f f d d 60
                                   r15
   r14 0x0
                                            0 \times 0
                                   eflags 0x246 [ PF ZF IF ]
10
   rip 0x40064a <main+4>
```

Código 34: Obtenção dos valores atuais nos registradores do programa em execução através do GDB.

## Execução Passo a Passo

```
(gdb) display/i $pc
   Breakpoint 1, 0x00000000040064a in main ()
2
   1: x/i $pc
   => 0x40064a < main + 4>: sub
                                  $0x110, %rsp
  (gdb) stepi
  0 \times 000000000000400651 in main ()
  1: x/i $pc
  => 0x400651 < main+11>: mov
                                  %fs:0x28,%rax
  (gdb)
  0x0000000000040065a in main ()
10
  1: x/i $pc
11
   => 0x40065a < main + 20>: mov
                                  %rax, -0x8(%rbp)
12
   (gdb)
13
  14
  1: x/i $pc
15
   => 0x40065e < main + 24>: xor
                                  %eax,%eax
16
```

Código 35: Avanço de execução passo a passo.

## Modificação do Fluxo de Execução

Código 36: Alteração do registrador de flags via GDB.

# Binary Patching

```
(gdb) disassemble main
2
   Dump of assembler code for function passwd:
       0 \times 00000000000400692 < +76>:
                                         callq
                                                 0x400520 <
           strcmp@plt>
       0 \times 000000000000400697 <+81>:
                                                 %eax,%eax
                                         test
4
       0 \times 000000000000400699 < +83>:
                                         jne
                                                 0 \times 4006a5 <
           main+95>
   (gdb) set \{int\}0x000000000400699 = 0x90
6
   (gdb) set \{int\}0x00000000040069a = 0x90
   Dump of assembler code for function passwd:
8
       0 \times 000000000000400692 < +76>:
                                         callq 0x400520 <
g
           strcmp@plt>
       0 \times 00000000000400697 <+81>:
10
                                         test
                                                 %eax,%eax
       0 \times 000000000000400699 < +83>:
11
                                         nop
       0x000000000040069a <+84>:
12
                                         nop
```

Código 37: Binary Patching via GDB.

## Funções Ocultas

```
1 (gdb) call passwd("MYPASS")
2 $1 = -7
3 (gdb) call passwd("The Pass")
4 Oh Yeah!
5 $2 = 9
```

Código 38: Invocação de função independente do contexto através do GDB.

#### LD\_PRELOAD

LD\_PRELOAD=./library.so ./binary.bin

Código 39: Exemplo de chamada LD\_PRELOAD na qual a biblioteca substitui funções originalmente referenciadas pelo binário

## Contornando Anti-Análise

```
unsigned int sleep(unsigned int seconds){
return 0;
}
```

Código 40: Implementação alternativa da função sleep para contornar a evasão de análise via longos delays

# Funções Trampolim (1/2)

# Execução Original Symbols Exe OXADDR1 orig\_func

Figura: *Logging* com LD\_PRELOAD. Fluxo original de execução através da invocação da chamada de função originalmente definida na tabela de símbolos.

# Funções Trampolim (2/2)

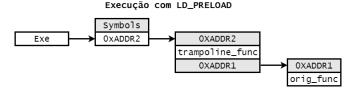


Figura: **Logging** com LD\_PRELOAD. Fluxo de execução alterado após a modificação da tabela de símbolos por *LD\_PRELOAD* para a invocação de uma função trampolim.

## Implementando um logger

```
typedef int (*orig_puts_f_type)(const char *str);
1
   int puts(const char *str){
2
       FILE *fd = fopen("log", "a+");
       orig_fprintf_f_type orig_fprintf;
       orig_fprintf = (orig_fprintf_f_type)dlsym(
           RTLD_NEXT, "fprintf");
       orig_fprintf(fd,str);
       fclose(fd);
       orig_puts_f_type orig_puts;
       orig_puts = (orig_puts_f_type)dlsym(RTLD_NEXT,"
           puts");
       return orig_puts(str);
10
11
   }
```

Código 41: Código da função trampolim injetada via LD\_PRELOAD para registrar a invocação da função. Após o registro, deve-se invocar a função original para garantir a realização da operação

#### **Rootkits**

```
typedef struct dirent* (*orig_readdir_type)(DIR *
1
      dirp);
     struct dirent *readdir(DIR *dirp){
2
     struct dirent* valueOfReturn;
     orig_readdir_type orig_readdir;
     orig_readdir = (orig_readdir_type)dlsym(RTLD_NEXT,
5
         "readdir"):
     valueOfReturn = orig_readdir(dirp);
6
     if(strcmp(HIDDEN, valueOfReturn -> d_name) == 0)
       return NULL:
     return valueOfReturn:
9
10
```

Código 42: Exemplo de rootkit capaz de impedir a listagem de um arquivo.

# Detectando Injeções de Código

```
int main()
2
       if(getenv("LD_PRELOAD"))
           printf("LD_PRELOAD_detected_through_getenv()
               \n"):
       else
5
           printf("Environment__is__clean\n");
       if(open("/etc/ld.so.preload", O_RDONLY) > 0)
           printf("/etc/ld.so.preload_detected_through_
               open()\n");
       else
g
           printf("/etc/ld.so.preloaduisunotupresent\n"
10
               ):
11
       return 0:
12
```

Código 43: Detecção da injeção de código via LD\_PRELOAD

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- 10 Conclusão

## Monitoração de Sistemas de Arquivo

```
CREATE event: /home/sbseg/myfile.1
DELETE event: /home/sbseg/myfile
CREATE event: /home/sbseg/myfile2.1
DELETE event: /home/sbseg/myfile2
CREATE event: /home/sbseg/myfile3.1
DELETE event: /home/sbseg/myfile3
```

Código 44: Monitoração do diretório sbseg/ via inotify durante a execução do ransomware Erebus.

# Regras da solução Audit

```
auditctl -w /etc/passwd -p r
auditctl -w /etc/shadow -p r
```

Código 45: Definição de regra do Audit para monitoração da leitura dos arquivos passwd e shadow.

#### Audit na Prática

```
type=PATH msg=audit(1565115273.377:158): item=0 name
   ="/etc/passwd" inode=2105354 dev=08:01 mode
   =0100644 ouid=0 ogid=0 rdev=00:00 nametype=
   type=PATH msg=audit(1565115273.377:159): item=0 name
   ="/etc/shadow" inode=2105378 dev=08:01 mode
   =0100644 ouid=0 ogid=0 rdev=00:00 nametype=
   type=SYSCALL msg=audit(1565115273.377:159): arch=
   c000003e syscall=2 success=yes exit=5 a0=7
   f0a44c46c50 a1=80000 a2=1b6 a3=80000 items=1
   ppid=2604 pid=4308 auid=4294967295 uid=1000 gid
   =1000 euid=0 suid=0 fsuid=0 egid=1000 sgid=1000
   fsgid=1000 tty=pts2 ses=4294967295 comm="su" exe
   ="/home/sbseg/dcow" key=(null)
```

Código 46: Log do Audit coletado durante um ataque DirtyCow.

## Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- 4 Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- 10 Conclusão

#### Módulos de Kernel

```
#include linux/init.h>
1
   #include <linux/module.h>
2
   #include <linux/kernel.h>
3
   MODULE_LICENSE("GPL");
4
5
   static int __init lkm_init()
6
7
   {
8
       printk(KERN_INFO "Kernel!\n");
9
       return 0:
   }
10
   static void __exit lkm_exit()
11
   {
12
       printk(KERN_INFO "Tchau!\n");
13
   }
14
15
   module_init(lkm_init);
16
   module exit(lkm exit);
17
```

# Syscall Hooking

- 1 Localizar, na memória do kernel, a tabela de syscalls.
- Localizar o deslocamento (offset) do apontador da tabela de syscalls para a função que executa a syscall originalmente presente no kernel e que será substituída.
- Atribuir permissão de escrita ao segmento de memória que contém a tabela.
- Substituir o apontador da syscall de interesse originalmente presente na tabela de syscall pelo apontador para a nova syscall contendo a função de interposição.
- Semover a permissão de escrita da tabela.

# Syscall Hooking

```
unsigned long ptr, *p;
   static long (*sys_close) (unsigned int fd)=NULL;
   sys_close=(void *)kallsyms_lookup_name("sys_close");
   if (!sys_close){
       return NULL;
   for (ptr = (unsigned long)sys_close;
   ptr < (unsigned long)&loops_per_jiffy;</pre>
   ptr += sizeof(void *)){
           p = (unsigned long *)ptr;
10
           if (p[__NR_close] == (unsigned long)
11
               sys_close){
                    return (unsigned long **)p;
12
```

Código 47: Função find\_sys\_call\_table() utilizada para identificar o endereço da tabela de chamadas de sistema.

# Syscall Hooking

```
int ret; unsigned long cr0;
1
   syscall_table = (void **)find_sys_call_table();
2
   if (!syscall_table){
       printk(KERN_DEBUG "[HOOK],Trying,sys_call_table,
           symbol\n");
       syscall table=(void **)kallsyms lookup name("
5
           sys_call_table");
       if (!syscall table){
6
           printk(KERN_DEBUG "[HOOK],Cannot,find,the,
               sys_call_table_address\n");
           return -EINVAL;
8
       }
10
```

Código 48: Função \_\_init do módulo de kernel que implementa o hook da syscall sys\_uname.

```
cr0 = read_cr0();
  write_cr0(cr0 & (~CR0_WP));
  do_set_memory_rw = (void *)kallsyms_lookup_name("
      set_memory_rw");
  do_set_memory_ro = (void *)kallsyms_lookup_name("
      set memory ro");
5
   if (do set memory rw == NULL)
  {
       printk(KERN_DEBUG "[HOOK],Symbol,not,found:,,'
           set memory rw'\n");
       return -EINVAL;
9
10
```

Código 49: Função \_\_init do módulo de kernel que implementa o hook da syscall sys\_uname.

```
ret = do_set_memory_rw(PAGE_ALIGN((unsigned long)
1
       syscall table),1);
   if(ret){
2
       printk (KERN_DEBUG
3
        "[HOOK] | Cannot | set | the | memory | to | rw | (%d) | at | addr
           _{11}0x\%161x\n",
       ret, PAGE_ALIGN((unsigned long)syscall_table));
5
       return -EINVAL;
6
   }else{
7
    printk(KERN_DEBUG "[HOOK] Syscall Table page set to
        | rw\n");
9
   orig_sys_uname = syscall_table[__NR_uname];
10
   syscall_table[__NR_uname] = hook_sys_uname;
11
   write_cr0(cr0);
12
```

Código 50: Função \_\_init do módulo de kernel que implementa o hook da syscall sys\_uname.

```
asmlinkage long hook_sys_uname(struct new_utsname
       __user *name){
       char msg[5] = "Hook \setminus 0";
2
       struct new_utsname tmp;
       orig_sys_uname(name);
       if(!copy_from_user(&tmp,name,sizeof(tmp))){
            memcpy(tmp.sysname, msg,5);
            if(copy_to_user(name,&tmp,sizeof(tmp)))
              printk(KERN_DEBUG "[HOOK] Can't write to
                  user-buffer!\n"):
       }else{
g
         printk(KERN_DEBUG "[HOOK] Can't copy user-
10
             buffer :: (\n"):
11
       return 0;
12
```

Código 51: Função de interposição.

```
uname -s; rmmod hook;
                          dmesg; uname -s
   [ 8001.652808] [HOOK]
                          Symbol sys_close not found
   [ 8001.652808] [HOOK]
                          Trying sys_call_table symbol
   [ 8001.656808] [HOOK]
                          System call table at 0
       xffffffff8e6001e0
   [ 8001.660797]
                   [HOOK]
                          Syscall Table page set to rw
   [ 8001.660797]
                   [HOOK]
                          sys_uname: 0xffffffff8da93460
                         0xfffffffc0860000
       - hook_sys_uname:
   [ 8003.016080] [HOOK]
                          Inside hook_sys_uname
   [ 8003.016080] [HOOK]
                          Can't write to user-buffer!
   [ 8073.156170] [HOOK]
                          Inside hook_sys_uname
   [ 8073.156170] [HOOK]
                          uname -> sysname: Linux
10
11
   [ 8073.291740]
                   [HOOK]
                          released module
12
   Linux
```

Código 52: Exemplo de saída do dmesg durante o carregamento do LKM implementando o hook de syscall.

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- Análise Estática
- 4 Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

#### O filtro de pacotes iptables

```
iptables -A INPUT -j ACCEPT
iptables -A FORWARD -j ACCEPT
iptables -A OUTPUT -j DROP
```

Código 53: Regras básicas iptables. O tráfego de saída pode ser bloqueado de modo a evitar que infecções se propaguem a partir da sandbox.

#### Filtragem de Protocolos

```
iptables -A INPUT -p tcp -j ACCEPT
iptables -A INPUT -p udp -j DROP
```

Código 54: Exemplos de políticas iptables. Regras podem ser definidas para cada protocolo.

### Registro de Atividades

```
iptables -A INPUT -j LOG
iptables -A FORWARD -j LOG
iptables -A OUTPUT -j LOG
```

Código 55: Estabelecimento de políticas de log utilizando-se iptables para fins de monitoração.

#### Investigação na Prática

```
May 13 13:21:49 lab kernel: [ 3610.320968] IN= OUT=
ens3 SRC=192.168.122.5 DST=91.189.89.196

May 13 13:21:49 lab kernel: [ 3610.321356] IN= OUT=
ens3 SRC=192.168.122.5 DST=91.189.89.197

May 13 13:21:49 lab kernel: [ 3610.321503] IN= OUT=
ens3 SRC=192.168.122.5 DST=91.189.89.198

May 13 13:21:49 lab kernel: [ 3610.321633] IN= OUT=
ens3 SRC=192.168.122.5 DST=91.189.89.199
```

Código 56: Log de rede exemplificando a atuação de um malware do tipo scanner.

#### Roteiro

- Introdução
- 2 Binários ELF
- 3 Análise Estática
- Binary Patching
- Traços Dinâmicos de Execução
- 6 Alteração do Fluxo de Execução
- Outras Soluções em Espaço de Usuário
- Monitoração a Nível de Kernel
- Monitoração de Tráfego de Rede
- Conclusão

#### Sumário

- Soluções de análise na plataforma Linux.
- Comportamentos maliciosos e Evasão de análise.
- Desenvolvimento de módulos de kernel.

### Dúvidas & Sugestões ?

#### Contato

mfbotacin@inf.ufpr.br galante@lasca.ic.unicamp.br otavios@lasca.ic.unicamp.br paulo@lasca.ic.unicamp.br