Temario

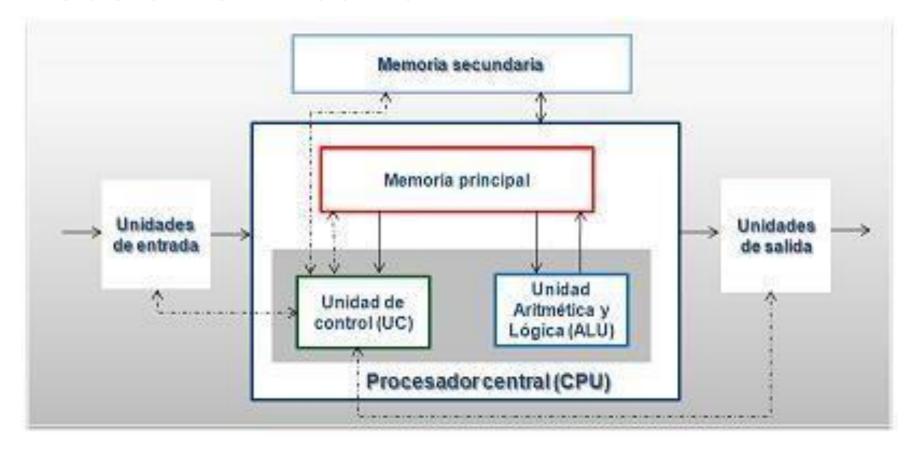
- Estructura de un proceso en memoria
- La pila y las funciones
- Generación de shellcode

Análisis de vulnerabilidades

ESTRUCTURA DE UN PROCESO EN MEMORIA

@truerand0m

Modelo Von Neumann



http://www.sites.upiicsa.ipn.mx/polilibros/portal/polilibros/p terminados/PolilibroFC
L

<u>Unidad II/Unidad%20II 6.htm</u>

@truerand0m

Estructura de un proceso en memoria

• Un ejecutable en Linux utiliza el formato ELF (Executable and Linking Format), el cual contiene secciones para indicar al cargador del SO como debe ser cargado en memoria. Una vez hecho, la disposición del proceso en memoria es la siguiente:



Estructura de un proceso en memoria

Segmentos:

0x0000000

Segmento Text

Segmento Data

Segmento BSS

Heap ↓

<Memoria libre>

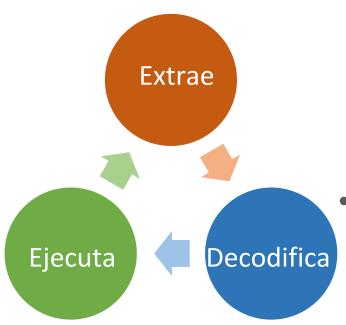
Stack ↑

OxFFFFFFF

- Text contiene las instrucciones a ejecutar.
- Data contiene las variables globales y estáticas inicializadas. (static char* msg = "hola";)
- **BSS** contiene variables globales y estáticas sin inicializar. (char *str;)
- Heap es espacio en memoria para variables de longitud dinámica (variables con malloc()).
- Stack es espacio en memoria para variables locales, argumentos y valores de registros.

Nota: la primera localidad de memoria dentro del segmento Text es conocida como punto de entrada o *AddressOfEntryPoint*.

Ciclo Fetch



 Extrae: El procesador obtiene la siguiente instrucción a ejecutar (apuntada por EIP). Al finalizar la extracción, se <u>incrementa</u> el valor de <u>EIP</u>.

 Decodifica: El procesador determina las operaciones que tiene que realizar.

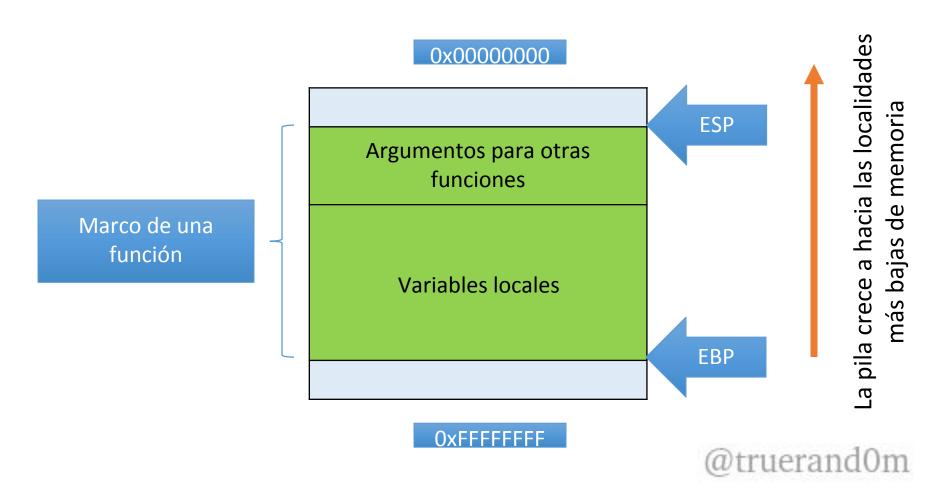
 Ejecuta: El procesador desempeña las acciones determinadas previamente. Análisis de vulnerabilidades

LA PILA Y LAS FUNCIONES

@truerand0m

- Cada vez que se llama una función, en la pila se crea un nuevo marco (frame).
- El propósito del marco de pila es contener las variables locales, y los argumentos para otras funciones.
- La creación del marco de pila es realizada por el prólogo, mientras que su destrucción es realizada por el epílogo.

• El registro EBP apunta al inicio de la pila y ESP al final.



```
//estructura_pila.c
// gcc estructura_pila.c -00
void function_B(int var){
   char arregloB[20];
void funcion_A(void){
   char arregloA[10];
   funcion_B(0x1234);
void main(void){
   funcion_A();
```

```
void funcion_B(int var){
        char arregloB[20];
}
void funcion_A(void){
        char arregloA[10];
        funcion_B(0x1234);
}
void main(void){
        funcion_A();
}
```

Marco de la función_B

Marco de la función_A

Marco de la función main



• Compilar el archivo:estructura_pila.c

```
root@deb:"# gcc estructura_pila.c -o estructura_pila
root@deb:"# ls
estructura_pila estructura_pila.c
root@deb:"# ./estructura_pila
root@deb:"# _
```

• Desensamblar el ejecutable:

```
# objdump -d estructura_pila -M intel | less
```

```
080483cb <funcion_B>:
80483cb:
             55
                                   push
                                         ebp
         89 e5
80483cc:
                                         ebp, esp
                                   MOV
         83 ec 20
80483ce:
                                   sub
                                         esp, 0x20
80483d1:
           c9
                                   leave
80483d2: c3
                                   ret
080483d3 <funcion A>:
80483d3:
             55
                                   push
                                         ebp
80483d4: 89 e5
                                         ebp, esp
                                   MOV
80483d6: 83 ec 10
                                   sub
                                         esp,0x10
80483d9: 68 34 12 00 00
                                   push
                                         0x1234
80483de: e8 e8 ff ff ff
                                         80483cb (funcion B)
                                   call
         83 c4 04
80483e3
                                   add
                                         esp,0x4
         с9
80483e6:
                                   leave
80483e7:
             c3
                                   ret
080483e8 <main>:
80483e8:
             55
                                   push
                                         ebp
80483e9:
             89 e5
                                         ebp, esp
                                   mov
                                         80483d3 (funcion A)
80483eb :
             e8 e3 ff ff ff
                                   call
80483f0
             5d
                                         ebp
                                   pop
80483f1:
              c3
                                   ret
```

Iniciar gdb para analizar la ejecución paso a paso.

```
# gdb estructura_pila -q
```

 Dentro de gdb, ejecutar los comandos: set disassembly-flavor Intel break *main
 run

```
root@deb:~# gdb estructura_pila -q
Reading symbols from estructura_pila...(no debugging symbols found)...done.
(gdb) set disassembly-flavor intel
(gdb) break *main
Breakpoint 1 at 0x80483e8
(gdb) run
Starting program: /root/estructura_pila
Breakpoint 1, 0x080483e8 in main ()
(gdb)
```

- Explicación de las instrucciones
 - set disassembly-flavor intel Utiliza la sintaxis intel para el código desensamblado
 - break *main
 Establece un breakpoint en la dirección inicial de la función main
 - run

Ejecuta el programa hasta encontrar un breakpoint, de lo contrario ejecuta el proceso completo.



Ejecutar el comando: layout asm

```
0x80483e8 <main>
                                    push
                                           ebp
                                           ebp, esp
    0x80483e9 <main+1>
                                    MOV
                                           0x80483d3 (funcion A)
    0x80483eb <main+3>
                                    call
    0x80483f0 <main+8>
                                    pop
                                           ebp
    0x80483f1 <main+9>
                                    ret
    0x80483f2
                                    xchq
                                           ax,ax
    0x80483f4
                                    xchq
                                           ax,ax
    0x80483f6
                                    xchq
                                           ax, ax
    0x80483f8
                                    xchq
                                           ax,ax
    0x80483fa
                                    xchg
                                           ax.ax
    0x80483fc
                                    xchq
                                           ax,ax
    0x80483fe
                                    xchq
                                           ax,ax
    0x8048400 < libc csu init>
                                    push
                                           ebp
    0x8048401 < libc csu init+1>
                                    push
                                           edi
    0x8048402 < libc csu init+2>
                                           edi.edi
                                    xor
    0x8048404 < libc csu init+4>
                                    push
                                           esi
    0x8048405 < libc csu init+5>
                                    push
                                           ebx
    0x8048406 < libc csu init+6>
                                           0x8048300 <_x86.get_pc_thunk.bx>
                                    call
    0x804840b < libc csu init+11>
                                    add
                                           ebx.0x12a9
    0x8048411 <__libc_csu_init+17>
                                    sub
                                           esp,0x1c
    0x8048414 < libc csu init+20>
                                           ebp, DWORD PTR [esp+0x30]
                                    mov
    0x8048418 < libc csu init+24>
                                           esi,[ebx-0xf4]
                                    lea
child process 25070 In: main
                                                                            Line: ??
                                                                                        PC: 0x80483e8
(dbp)
```

• Observar los registros ESP, EBP y EIP, antes de ejecutar alguna instrucción de la función main, usar el comando:

i r esp ebp eip

```
(gdb) i r esp ebp eip
esp 0xbffffd4c 0xbffffd4c
ebp 0x0 0x0
eip 0x80483e8 0x80483e8 <main>
(gdb)
```

 Ejecutar dos veces el comando stepi en gdb posteriormente revisar nuevamente los registros con: i r esp ebp eip

```
(gdb) stepi
0x080483e9 in main ()
(gdb) stepi
0x080483eb in main ()
(gdb) i r esp ebp eip
esp 0xbffffd48 0xbffffd48
ebp 0xbffffd48 0xbffffd48
eip 0x80483eb 0x80483eb <main+3>
(gdb) _
```

```
B+ 0x80483e8 <main> push ebp
0x80483e9 <main+1> mov ebp,esp
> 0x80483eb <main+3> call 0x80483d3 <funcion_A>
0x80483f0 <main+8> pop ebp
0x80483f1 <main+9> ret
```

- Las instrucciones PUSH y MOV constituyen el prologo para crear un nuevo marco en la pila.
- La primera instrucción guarda el apuntador base de la función que llamó a main.
- La segunda instrucción hace que el apuntador base del nuevo marco sea igual al valor de ESP, creando así el marco de main en la pila.

- El prólogo se ejecuta cada vez que se llama una nueva función.
- Antes de ejecutar la siguiente instrucción, observar el valor de la instrucción después de CALL, es la dirección de retorno

```
B+ 0x80483e8 <main> push ebp
0x80483e9 <main+1> mov ebp,esp
> 0x80483eb <main+3> call 0x80483d3 <funcion_A>
0x80483f0 <main+8> pop ebp
0x80483f1 <main+9> ret
```

• La dirección de retorno, permite reanudar el flujo del programa al terminar de ejecutar completamente la función llamada (función_A).

 Como consecuencia ese valor es utilizado por la instrucción CALL, el cual ejecuta implicitamente un PUSH, almacenandolo para su posterior uso.



• Ejecutar la siguiente instrucción de ensamblador con el comando stepi y verificar que el último valor en la pila sea la dirección en memoria de la instrucción después de CALL por medio de:

```
x/x $esp
```

```
push
                                             ebp
                                             ebp, esp
                                             ebp
    0x80483f1 <main+9>
                                      ret
                                     xchg
                                             ax,ax
                                      xcha
                                             ax,ax
                                      xcha
                                             ax,ax
                                     xchg
                                             ax,ax
                                      xcha
                                             ax,ax
                                     xcha
                                             ax,ax
                                     xchg
                                             ax,ax
   0x8048400 < libc csu init>
                                      push
                                             ebp
              < libc csu init+1>
                                      push
                                             edi
child process 25070 In: funcion A
 k080483e9 in main ()
x080483eb in main ()
gdb) i r esp ebp eip
                                 0x80483eb <main+3>
     483d3 in funcion A ()
 odb) x/x $esp
                0x080483f9
```

```
0x80483d3 Kfuncion A>
                                 push
                                         ebp
          (function A+1)
                                         ebp.esp
                                 mov
0x80483d6 <funcion A+3>
                                 sub
                                         esp,0x10
  80483d9 <funcion_A+6>
                                 push
   80483de <funcion A+11>
                                         0x80483cb <funcion B>
                                 call
0x80483e3 (funcion A+16)
                                 add
                                         esp,0x4
0x80483e6 <funcion_A+19>
                                  leave
  80483e7 (funcion A+20)
                                 ret
```

- La instrucción CALL llamó a la función_A, por lo cual se debe crear un nuevo marco en la pila para almacenar el valor de las variables locales.
- Las dos primeras instrucciones se encargan de ello.

```
0x80483d3 <funcion A>
                                 push
                                         ebp
          <function A+1>
                                 mov
0x80483d6 (funcion A+3)
                                 sub
                                         esp.0x10
 x80483d9 <funcion_A+6>
                                 push
0x80483de <funcion A+11>
                                 call
                                         0x80483cb <funcion B>
0x80483e3 <funcion A+16>
                                 add
                                        esp,0x4
0x80483e6 <funcion A+19>
                                 leave
0x80483e7 <funcion A+20>
                                 ret
```

• La tercera instrucción se encarga de reservar espacio para una variable local, arreglo1[10], recordar que la pila crece hacia direcciones más pequeñas.

```
0x80483d3 (funcion A)
                                  push
                                         ebp
          (function R+1)
                                         ebp, esp
                                  MOV
  80483d6 <funcion A+3>
                                  sub
  80483d9 <funcion_A+6>
                                  push
0x80483de <funcion_A+11>
                                         0x80483cb <function B>
                                  call
0x80483e3 <funcion A+16>
                                  add
                                         esp,0x4
0x80483e6 <funcion_A+19>
                                  leave
   30483e7 (funcion A+20)
                                  ret
```

• La cuarta instrucción se encarga de almacenar en la pila el argumento (0x1234) de la función_B, mediante la instrucción PUSH.

- Teclear 4 veces el comando stepi para ejecutar las siguientes instrucciones de ensamblador :
 - PUSH EBP
 - MOV EBP,ESP
 - SUB ESP, 0X10
 - PUSH 0x1234
- Posteriormente ejecutar: i r esp ebp
- Obtener el contenido de la pila con: x/20x \$esp

El resultado al analizar los registros esp y ebp, asi como de analizar el contenido de la pila es el siguiente:

```
PUSH EBP
```

MOV EBP,ESP

SUB ESP, 0X10

PUSH 0x1234

```
;Se almacena el apuntador base del marco anterior
```

;Se crea un nuevo marco en la pila para función_B

;Se reserva espacio para la variable arreglo1[10] (16 bytes)

;Se guarda en la pila el argumento de la función_B

 Antes de ejecutar la siguiente instrucción de ensamblador, anotar el valor de la instrucción posterior a CALL (dirección de retorno).

- Ejecutar la instrucción CALL por medio de: stepi
- Obtener el contenido de la pila

x/20x \$esp

```
(gdb) stepi
0x080483cb in funcion_ ()
(qdb) x/20x $esp
0xbffffd28: 0x080483e3 0x00001234 0xb7fd13c4 0xb7fff000
0xbffffd38: 0x0804840b 0xb7fd1000 0xbffffd48 0x080483f0
0xbffffd48: 0x00000000 0xb7e41a63 0x00000001 0xbffffde4
0xbffffd58: 0xbffffdec 0xb7fed79a 0x00000001 0xbffffde4
0xbffffd68: 0xbffffd84 0x080496c4 0x080481ec 0xb7fd1000
(gdb)
```

- Al analizar el código de función_B, se observa que al tratarse de una nueva función, se debe crear un nuevo marco en la pila.
- Las primeras 2 instrucciones se ocupan de crear el marco para las variables locales.
- La tercera instrucción reserva espacio para la variable arreglo2[20] (32 bytes).

- Ejecutar 3 instrucciones más con stepi
- Ahora se muestran las instrucciones LEAVE y RET, las cuales componen el epílogo de la función.
- El propósito del **epílogo** para este caso es eliminar el marco de la función_B y regresar el control a la función_A, en la instrucción siguiente a CALL.

LEAVE internamente realiza dos acciones:

```
MOV ESP,EBP ; Se elimina el marco de la función_B
POP EBP ; Se retoma el marco de función_A
```

- RET realiza lo siguiente(internamente) :
 - POP EIP; Se reanuda el flujo de función A

- Antes de ejecutar la instrucción LEAVE, obtener los valores de ESP y EBP.
- i r esp ebp
- Obtener el contenido de la pila.
- x/20x \$esp
- Tomar una captura de pantalla

```
(gdb) i r esp ebp
                0xbffffd04
                                   0xbffffd04
                0xhffffd24
                                   0xbffffd24
(adb) x/20x $esp
                 0x00c10000
                                   0x00000001
                                                     0x0804827d
                 0x00000002f
                                   0x080496b4
                                   0x080483e3
                                   0x0804840b
                                                     0xb7fd1000
              Ихb7fffиии
9xhfffffd44:
                 0×080483f0
                                   0×00000000
                                                      0xb7e41a63
                                                                        0 \times 0 0 0 0 0 0 0 0 1
```

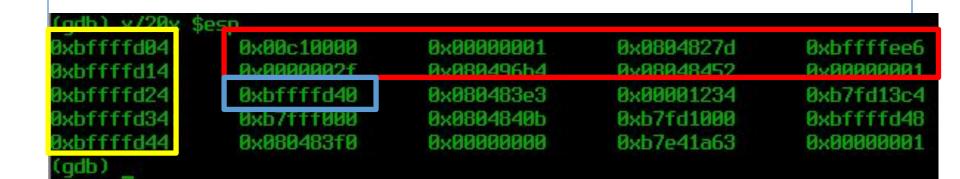
- Ejecutar LEAVE por medio de stepi .
- Obtener el valor de los registros ESP y EBP.
 - i r esp ebp
- Obtener el contenido de la pila.
 x/20x \$esp

```
i r esp ebp
             Nxhffffd28
                              0xbffffd28
             0xbffffd40
                              0xbffffd40
qdb) x/20x $esp
              ПхИ80483e3
                              0x00001234
                                              0xb7fd13c4
              0x0804840h
                              0xb7fd1000
                              0xh7e41a63
                              0xb7fed79a
                                              0xbffffd84
                              0x080496c4
                                              0x080481ec
kbffffd68:
```

- Entre los cambios que se pueden notar están:
 - Se están utilizando direcciones en memoria más altas dentro de la pila
 - Desasignación del espacio para la bates) le

arreglo2[20] (32

- ESP = EBP + 4
- EBP = al EBP de la función_A, almacenado previamente en la pila.



- Ejecutar la instrucción RET (Stepi).
- Obtener el valor del registro EIP y compararlo con el valor anotado previamente.

i r eip

• El control ha regresado a la función_A, donde ahora se procede a la ejecución de la instrucción ADD ESP,

0x04.

| 0x80483d3 < funcion_A > push ebp

```
483d4 (function A+1)
                                       ebp, esp
                               MOV
  3d6 (function A+3)
                               sub
                                       esp, 0x10
  3d9 (function A+6)
                               push
                                       0x80483cb (function B)
  33de (function A+11)
                               call
                                       esp, 0x4
   3e3 (function A+16)
                               add
                               leave
483e7 (function A+20)
                               ret
```

• Dicha instrucción se encarga de eliminar el espacio reservado para el argumento de la función_B (4 bytes), el valor hexadecimal 0x1234.

 Para comprobar la desasignación del espacio ocupado por el argumento mostrar el contenido de la pila:

- Ejecutar la instrucción de ensamblador ADD por medio de stepi.
- Volver a obtener el contenido de la pila:

```
(gdb) x/8x $esp
0xbffffd2c:
                0x00001234
                                 0xb7fd13c4
                                                  0xb7fff000
                                                                   0x0804840b
                                 0xbfffffd48
0xbffffd3c:
                0xb7fd1000
                                                                   0x00000000
                                                  0x080483f0
(qdb) stepi
0x080483e6 in funcion_A ()
(gdb) x/8x $esp
0xbffffd30:
                                 0xb7fff000
                                                                   0xb7fd1000
                0xb7fd13c4
                                                  0x0804840b
3xbffffd40:
                0xbffffd48
                                 0x080483f0
                                                  0x00000000
                                                                   0xb7e41a63
```

 Luego de la instrucción ADD, se encuentra el epílogo de la función_A.

```
0x80483cb <funcion B>
                                         ebp
                                  push
0x80483cc <funcion B+1>
                                         ebp, esp
                                  MOV
0x80483ce <funcion B+3>
                                         esp, 0x20
                                  sub
0x80483d1 <funcion B+6>
                                  leave
0x80483d2 <funcion B+7>
                                  ret
0x80483d3 <funcion A>
                                         ebp
                                  push
0x80483d4 (funcion A+1)
                                         ebp, esp
                                  MOV
0x80483d6 <funcion A+3>
                                  sub
                                         esp, 0x10
0x80483d9 <funcion A+6>
                                         0x1234
                                  push
0x80483de (funcion R+11)
                                  call
                                         0x80483cb <funcion_B>
    483e3 (function A+16)
                                  add
                                         esp.0x4
 x80483e6 (funcion R+19)
                                  leave
    483e7 (function 8+20)
                                  ret
                                         ebp
                                  push
          (main+1)
                                         ebp, esp
                                  MOV
                                         0x80483d3 (funcion A)
                                  call
          <main+3>
          <main+8>
                                         ebp
                                  pop
 x80483f1 <main+9>
                                  ret
```

• A partir de este punto, el programa no realizará ninguna operación adicional significativa, por lo cual el proceso se limitará a terminar la función_A y la función main, ejecutando los epílogos de ambas funciones y terminando la ejecución del programa.



• Dentro de la interfaz de gdb, permitir la ejecución del programa hasta el final con el comando CONTINUE o únicamente la letra C.

```
(gdb) c
Continuing.
[Inferior 1 (process 25591) exited with code 01]
(gdb)
```