

# GDB para reversing

## Hacking Ético

©Ismael Ripoll &  
Hector Marco

Universidad Politècnica de València

February 1, 2022

# Índice

- |   |                      |    |                            |
|---|----------------------|----|----------------------------|
| 1 | Objetivos            | 6  | Inspección de memoria      |
| 2 | Preparación          | 7  | Datos del proceso          |
| 3 | El primer programa   | 8  | Breakpoints                |
| 4 | La interfaz          | 9  | Modificar el programa      |
| 5 | Ejecución controlada | 10 | Actividades de la práctica |

# Qué vamos a trabajar (I)

- ➔ El depurador GDB (GNU DeBugger) es una potente herramienta para depurar todo tipo de procesos.
- ➔ En esta práctica aprenderéis a utilizarlo para seguir código ensamblador. No vamos a depurar programas fuente sino que queremos “ver” el funcionamiento a nivel de código máquina.
- ➔ También veremos como se puede modificar la ejecución del proceso que depuramos.
- ➔ GDB permite trabajar con casi cualquier procesador, por lo que aprenderlo bien es muy rentable.
- ➔ La interfaz es “desagradable” (fea, cutre, viejuna, poco robusta, etc...) pero es muy potente. Así que aguanta el tipo y haz el esfuerzo.

<https://undo.io/resources/presentations/cppcon-2015-greg-law-give-me-15-minutes-ill-change/>

# Preparación (I)

- ➔ El compilador GCC está en continua mejora. Continuamente están añadiendo nuevas optimizaciones en eficiencia y protecciones de seguridad.

Por defecto, es recomendable utilizar los siguientes flags:

“-m32” Le decimos al compilador que genere código para 32 bits. Por defecto lo genera para 64, lo que hace que las direcciones sean más largas y más difíciles de recordar.

“-O0” menos o (mayúscula) cero. Esto desactiva las estrategias de optimización de código. Con lo que el código generado se puede asociar más fácilmente como el código fuente.

“-fno-pie -no-pie” Genera código dependiente de la posición. Como resultado el ejecutable siempre se cargará en las mismas direcciones de memoria.

## Preparación (II)

“-D\_FORTIFY\_SOURCE=0” No queremos que nos añada comprobaciones de seguridad (o corrija) si escribimos código con fallos. Y lo vamos a hacer!

“-fno-stack-protector” Desactivar otro mecanismo de protección. Que estudiaremos a final del curso. Pero que no necesitamos.

“-fno-inline-small-functions” El compilador es tan “optimizante” por defecto que tenemos que decirle que no incruste funciones dentro de otras.

“-ggdb” Añadimos información de depuración para poder seguir el código fuente a la vez que vemos el ensamblador.

- ➔ Puede que la versión que instalada sea todavía más moderna y tenga nuevas funcionalidades que haya que desactivar para poder tener código fácil de comprender y atacar.

# Primer programa

- ➔ Escribe un programa en “C” que imprima “Hello World”.
- ➔ **Compíllalo y ejecútalo:**

```
$ gcc -ggdb -m32 -O0 -fno-pie -no-pie hello.c -o hello
```

- ➔ No utilices el flag de compilación “-ggdb” ya que no vamos a depurar el fuente.
- ➔ Ahora ejecuta el programa desde el GDB:

```
$ gdb -args ./test  
(gdb) run
```

# Interfaz (I)

- ➔ Lanza el GDB con tu programa.
- ➔ Para activar el modo TUI (Text User Interface) pulsa [<Ctrl>x 2] dos veces. Pulsa control-x, se liberan las teclas y luego el número 2.
- ➔ Verás tres ventanas de texto:
  - 1 En la parte de arriba los registros y sus valores
  - 2 En el medio el código ensamblador,
  - 3 y abajo el consola de comandos gdb.
- ➔ Ahora ponemos un breakpoint en main y ejecutamos el programa “con run”:

```
(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x6a4
(gdb) run
```

# Interfaz (II)

```
Register group: general
eax      0xffffd1e0      -11808      ecx      0xffffd1e0      -11808
edx      0xffffd204      -11772      ebx      0x0           0
esp      0xffffd1c0      0xffffd1c0   ebp      0xffffd1c8     0xffffd1c8
esi      0xf7faa000      -134569984   edi      0xf7faa000     -134569984
eip      0x80491b7       0x80491b7 <main+19> eflags   0x286           [ PF SF IF ]
cs       0x23           35          ss       0x2b           43
ds       0x2b           43          es       0x2b           43
fs       0x0            0           gs       0x63           99

0x80491a4 <main>      lea    0x4(%esp),%ecx
0x80491a8 <main+4>    and    $0xffffffff,%esp
0x80491ab <main+7>    pushl  -0x4(%ecx)
0x80491ae <main+10>   push   %ebp
0x80491af <main+11>   mov    %esp,%ebp
0x80491b1 <main+13>   push   %ecx
0x80491b2 <main+14>   sub    $0x4,%esp
0x80491b5 <main+17>   mov    %ecx,%eax
B> 0x80491b7 <main+19>   mov    0x4(%eax),%eax
0x80491ba <main+22>   mov    (%eax),%eax
0x80491bc <main+24>   sub    $0x8,%esp

native process 16916 In: main                                L5      PC: 0x80491b7
(gdb) b main
Punto de interrupción 1 at 0x80491b7: file hello.c, line 5.
(gdb) run
Starting program: /home/iripoll/Clases/clases/Hacking-Etico/pract_02_gdb/hello

Breakpoint 1, main (argc=1, argv=0xffffd274) at hello.c:5
(gdb) □
```



# Interfaz (III)

- ➡ Familiarízate con los registros del procesador, los valores mostrados y el resto de numeritos.
- ➡ Aunque parezca todo son números, es más fácil de lo que parece.
- ➡ El foco de las flechas y el scroll del teclado están en la ventana del ensamblador. Para cambiar el foco entre ventanas utilizamos [`<Ctrl>-x o`]. Pasa el foco a la ventana de comandos.
- ➡ NOTA: una vez el foco esta en los comandos, con el TABulador podemos completar las ordenes y con las flechas podemos recuperar comandos anteriores. Igual que hace el bash.
- ➡ El comando `help` da ayuda de todo, y puede completar.

# Ejecución controlada (I)

- ➔ El comando “si [N]” (stepi) ejecuta la siguiente instrucción. Utilízalo varias veces y podrás ver como avanza el contador de programa (registro pc) y como van cambiando los registros.
- ➔ El comando “c [N]” (continue) continua la ejecución hasta el siguiente breakpoint o señal.
- ➔ El comando “n [N]” (next) continua la ejecución pero las llamadas a función (calls) no las sigue.
- ➔ Todos estos comandos aceptan un parámetro numérico, N, que indica las veces que el comando se ejecuta.
- ➔ Tras cada comando, si se pulsa <Enter> se vuelve a ejecutar el mismo.

# Inspección de memoria (I)

- ➔ El comando “x/FMT addr” examina el contenido de una posición de memoria o registro. Formato de FMT:
  - x hexadecimal.
  - u decimal sin signo.
  - t binario.
  - i instrucción.
  - s string, cadena que acaba en cero.
- ➔ Se pueden utilizar modificadores después del tipo: b(byte), h(halfword), w(word), g(giant, 8 bytes).
- ➔ También se puede indicar cuantas posiciones se quiere ver, con un número **delante** del formato.
- ➔ La dirección puede ser el nombre de un registro con un \$ delante, para diferenciarlo de posibles direcciones.

# Inspección de memoria (II)

```
(gdb) x /i $pc
```

```
=> 0x80491b7 <main+19>: mov 0x4(%eax),%eax
```

```
(gdb) x /i 0x80491b7
```

```
=> 0x80491b7 <main+19>: mov 0x4(%eax),%eax
```

```
(gdb) x /5i 0x80491b7
```

```
=> 0x80491b7 <main+19>: mov 0x4(%eax),%eax
```

```
0x80491ba <main+22>: mov (%eax),%eax
```

```
0x80491bc <main+24>: sub $0x8,%esp
```

```
0x80491bf <main+27>: push %eax
```

```
0x80491c0 <main+28>: push $0x804a01e
```

```
(gdb) x /8xw $sp
```

```
0xffffd1c0: 0xf7fe45a0 0xffffd1e0 0x00000000 0xf7def751
```

```
0xffffd1d0: 0xf7faa000 0xf7faa000 0x00000000 0xf7def751
```

```
(gdb) x /2s $sp+1130
```

```
0xffffd62a: "SESSION_DESKTOP=LXDE"
```

```
0xffffd63f: "LOGNAME=iripoll"
```

# Inspección de memoria (III)

- ➔ Fíjate que los dos primeros comandos son equivalentes (registro y dirección).
- ➔ Observa el último comando (`x /2s $sp+1130`) ¿De dónde crees que es eso de `SHELL=/bin/bash`?
- ➔ Busca en tu programa esa cadena.
- ➔ Cada arquitectura tiene su propio juego de registros (con distintos nombres), pero como en todas existen el “contador de programa” y el “puntero de pila”, GDB define los nombres `pc` y `sp` como nombres de registros independientes de arquitectura para referirse a esos registros. Por tanto, en i386 `pc` equivale al registro `eip` y el `sp` equivale al `esp`.

# Datos del proceso (I)

- El comando `"i"` (info) permite listar multitud de información (help info).
- Recuerda que hasta que no esté creado el proceso (run), no se podrá listar esta información.
- El comando `"i r"` lista los registros.
- El comando `"i proc mappings"` lista los registros.

# Breakpoints (I)

- ➔ El comando “catch” sirve para establecer puntos de captura genéricos. Los más interesantes son:
  - ▶ El comando “catch syscall” detiene la ejecución en cada llamada a sistema.
  - ▶ El comando “catch signal” cuando llega una señal (excepto SIGTRAP, que es usada por el propio GDB).
- ➔ El comando “break” es uno de los más usados. La sintaxis es:

```
break [MODIFIER] [LOCATION] [thread NUM] [if COND]
```

el campo LOCATION puede ser el nombre de una función o una dirección de memoria. En caso de ser una dirección se tiene que indicar con un “\*” delante.

## Breakpoints (II)

```
(gdb) b *0x400534
Punto de interrupción 3 at 0x400534
Continuando.
(gdb) c
Hello World
Breakpoint 3, 0x0000000000400534 in main ()
```

- ➔ El proceso se para cuando llega al breakpoint.
- ➔ Pon catch points en las llamadas al sistema y ejecuta el programa de syscall en syscall.
- ➔ Se puede relanzar el programa con el comando run.
- ➔ El comando “i breakpoints” muestra todos los puntos de ruptura instalados.
- ➔ El comando “delete [NR]” elimina uno o varios puntos de ruptura.



# Modificar el programa (I)

- ➔ El comando “set VAR=EXP” permite modificar registros del procesador y la memoria.
- ➔ En el siguiente ejemplo se modifica el código del ejecutable.

```
(gdb) x /i $pc
=> 0x80491b7 <main+19>: mov 0x4(%eax),%eax
(gdb) set *(0x80491b7)=0x90909090
(gdb) x /i $pc
=> 0x80491b7 <main+19>: nop
    0x80491b8 <main+20>: nop
    0x80491b9 <main+21>: nop
    0x80491ba <main+22>: nop
```

# Actividades de la práctica (I)

- 1 A partir del siguiente programa:

```
#include <stdio.h>
void primera(){ printf("En primera\n"); }
void segunda(){ printf("En segunda\n"); }
int main(int argc, char *argv[]){
    printf("Soy: %s\n", argv[0]);
    primera();
    segunda();
}
```

Compíllalo y ejecútalo paso a paso.

- 2 Vuelve a ejecutarlo paso a paso pero modifica el contador de programa (pc) al llegar a la llamada a primera para saltarse la llamada a esa función y que pase directamente al call a segunda.

## Actividades de la práctica (II)

- 3 Imprime el contenido de la pila (`sp`). Trata de identificar si lo que hay en la pila son direcciones y a qué zonas de memoria apuntan.
- 4 Ejecuta varias veces el mismo programa y comprueba a ver si las direcciones son las mismas.