



Ensamblador básico I:

Syscalls bajo Linux

Los syscalls bajo Linux se utilizan para programar funciones básicas a través del kernel. Si estás familiarizado con algún lenguaje de programación de alto nivel como C, C++, PASCAL, etcétera, entonces seguramente conoces el modo en que las *funciones* (procedimientos) trabajan bajo estos lenguajes.

Del mismo modo trabajan las *syscalls*, porque son funciones del sistema operativo a las cuales debemos otorgar parámetros (argumentos) antes de ejecutarlas.

Bajo lenguajes de alto nivel lo único que necesitamos hacer es llamar a la función con los parámetros apropiados. Para ver una lista de los syscalls de tu OS puedes consultar el archivo `/usr/include/asm/unist.h`

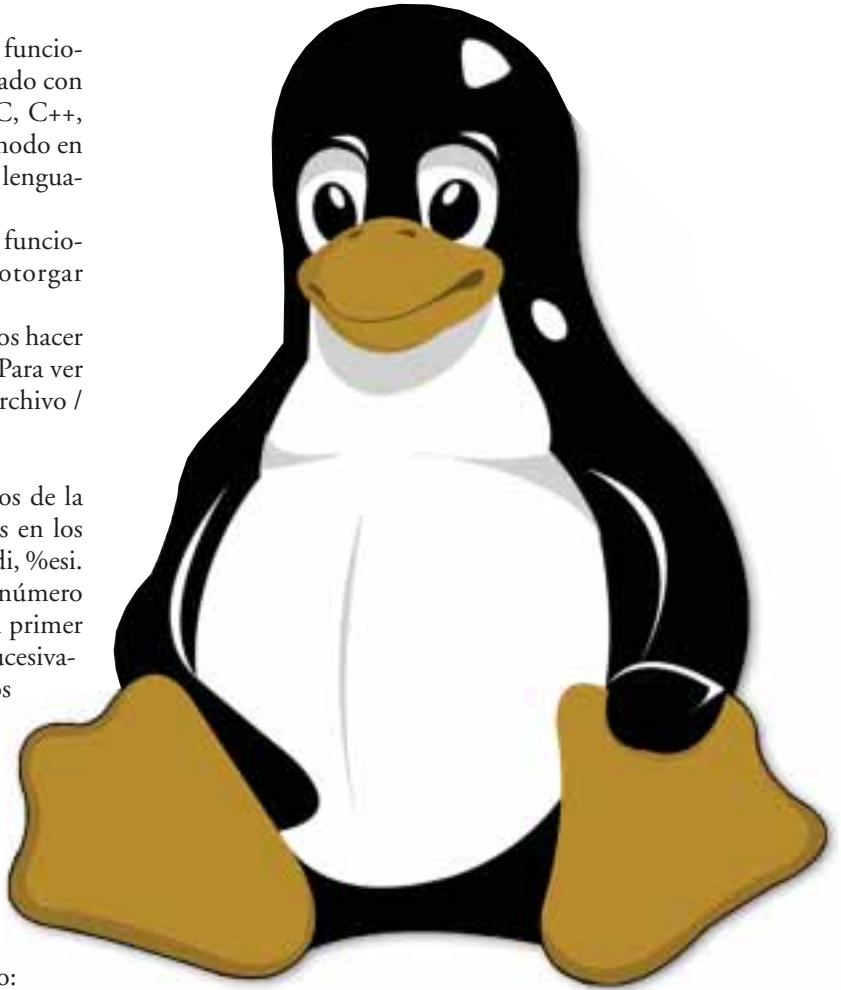
MODO DE EMPLEO

Te estarás preguntando cómo pasar los argumentos de la función. Dichos argumentos deberemos almacenarlos en los registros de uso general: `%eax`, `%ebx`, `%ecx`, `%edx`, `%edi`, `%esi`.

El registro `%eax` está reservado para introducir el número de syscall que vayamos a usar; el `%ebx` corresponde al primer argumento de la función; `%ecx` al segundo, y así sucesivamente. Puede haber syscalls que empleen uno o varios argumentos, todo dependerá del syscall que vayamos a usar.

Una vez que hemos pasado los argumentos apropiadamente a la función sólo falta ejecutarla, y esto lo logramos mediante el interruptor `int $0x80`.

Vamos a tomar por ejemplo la syscall “write” que tiene el número 4 reservado. Al consultar `man 2 write` podemos observar el prototipo de la función en lenguaje C y una breve descripción de su funcionamiento:



NAME

`write(1, 2) – write(1,2) to a file(1,n) descriptor`

SYNOPSIS

```
#include <unistd.h>
```

```
.....ssize_t write(1,2)(int fd, const void *buf, size_t count);
```

DESCRIPTION

`write(1,2)` writes up to `count` bytes to the `file(1,n)` referenced by the `file(1,n)` descriptor `fd` from the buffer starting at `buf`. POSIX requires that a `read(2,n,1 builtins)()` which can be proved to occur after a `write(1,2)()` has returned returns the new data. Note that not all `file(1,n)` systems are POSIX conforming.



PARA SABER MÁS

Puedes consultar las páginas `man` ejecutando `man 2 NOMBRE_FUNCION`

El primer argumento, `int fd`, corresponde al archivo donde vamos a imprimir. Normalmente necesitaremos mostrar los resultados en pantalla, por lo que `/dev/stdout` es el candidato obvio. Las salidas estándar del sistema están numeradas, si ejecutamos `ls -al /dev/stdout` podemos ver que es un link que apunta a un proceso dentro de `/proc` (dependiendo de tu OS) que generalmente es `"1"`. En mi sistema puedo comprobarlo mediante:

```
benn $ echo "STDOUT - Imprime en pantalla" > /proc/self/fd/1
STDOUT - Imprime en pantalla
benn $
```

Así que deberíamos pasar `$1` a `%ebx` para así poder imprimir en pantalla.

Ahora debemos decidir qué es lo que queremos imprimir. Siguiendo el método anterior podemos deducir que la variable `"const void * buf"` corresponde a `%ecx`.

Supongamos que deseamos imprimir la cadena `"hola"`, lo que debemos hacer es empujar tal cadena al top del stack (`%esp`) y luego pasarle la dirección de memoria a `%ecx` para que apunte al top del stack (`%esp`).

Esto nos limita a cuatro caracteres, si deseamos usar más debemos alojar más memoria declarando una cadena, pero esto no corresponde a este artículo, será tratado en entregas posteriores, por lo que ahora usaremos sólo cuatro caracteres.

Sabemos de antemano los valores de cada letra:

```
h=0x68
o=0x6f
l=0x6c
a=0x61
```

Procedemos a empujarlos en forma inversa (LIFO: last in, first out), y luego apuntar `%ecx` al top del stack:

```
push $0x616c6f68
mov %esp,%ecx
```

Ahora, el último argumento que nos queda es `size_t num` que corresponde a `%edx` y es el número de bytes que ocupa el buffer `size_t num (sizeof(buf))`, en este caso son cuatro bytes, por lo que la instrucción apropiada luce así:

```
mov $4,%edx
```

Y, finalmente, para imprimir en pantalla llamamos a la interrupción para que ejecute la syscall:

```
int $0x80
```

En resumen, los argumentos de nuestra función `write()` son:

```
%eax = $4          #Referencia a syscall write()
%ebx = $1          #Recuerda, stdout = 1
%ecx = 0x616c6f68  #Cadena "hola"
%edx = $4          #Número de caracteres
```

Aquí no termina esto, ya que para evitar una violación de segmento debida a los file descriptors aún abiertos debemos llamar a la syscall `exit()` para finalizar el programa correcta-

mente. Esta syscall `exit()` tiene número reservado `"1"`, y su prototipo es:

NAME
`_exit, _Exit` – terminate the current process

SYNOPSIS
`#include <unistd.h>`

```
void _exit(int status);
```

DESCRIPTION
The function `_exit` terminates the calling process "immediately". Any open file descriptors belonging to the process are closed; any children of the process are inherited by process 1, `init`, and the process's parent is sent a `SIGCHLD` signal.

The value `status` is returned to the parent process as the process's exit status, and can be collected using one of the `wait` family of calls.

Código fuente
Equivalente en C

Equivalente en ASM

```
.globl main
main:
mov $4,%eax          # write()
mov $1,%ebx          # stdout
push $0x616c6f68     # "hola"
mov %esp,%ecx
mov $4,%edx          # 4 bytes
int $0x80            # interruptor
mov $1,%eax          # exit
mov $0,%ebx          # status = 0K
int $0x80            # interruptor
```

Puedes compilarlo con `gcc write.s -o write ; / write`

En la próxima entrega ampliaremos estos conocimientos y los utilizaremos para crear shellcodes que podremos incluir en nuestros futuros exploits. ¡Hasta la próxima!

End of file. 🔴