



Binary Exploitation

Eine Einführung

```
char sc[] = "\x6a\x0b"
                            push byte +θxb
"\x58"
                            pop eax
                            cdq
"\x99"
"\x52"
                            push edx
"\x68\x2f\x2f\x73\x68"
                            push dword 0x68732f2f
"\x68\x2f\x62\x69\x6e"
                            push dword 0x6e69922f
"\x89\xe3"
                            mov ebx, esp
"\x31\xc9"
                            xor ecx, ecx
"\xcd\x80";
                            int 0x80
```

Linux Process Layout



	→ 0×ffffffff
Kernel	
argv, environ	
↓ Stack ↓	
Mapped Memory	
Wapped Welliory	
↑ Heap ↑	
BSS	
(read-only) Data	
Text (Programmcode)	
	$\Box_{0 \times 000000000}$

UXUUUUUUU

o ccccccc



(Stack based) Buffer Overflows



```
#include<stdio.h>
int main(int argc, char* argv[]) {
   int var = 0;
   char buf[10];
   gets(buf);
   if (var != 0) {
      printf("%s", "success!");
   }
   return 0;
}
```



Stackframes



Stack Growth

Parameter 2
00 00 00 02
Parameter 1
00 00 00 01
Return Address
56 55 55 65
Saved EBP
ff ff d2 e8
var
00 00 00 00
h f

buf foobarbaz\n (66 6f 6f 62 61 72 62 61 7a 0a)

Buffer Growth



Shellcode



```
#include<stdio.h>

void getBuffer() {
    char buf[80];
    gets(buf);
}

int main(int argc, char* argv[]) {
    getBuffer();
    return 0;
}
```

shell-storm.org/shellcode/



Ist es wirklich so einfach?



- Nein, heutzutage nicht mehr:
- Das letzte Beispiel wurde mit gcc -m32 -fno-stack-protector -z execstack -o shellcode shellcode.c kompiliert und funktioniert nicht ohne echo 0 | sudo tee /proc/sys/kernel/randomize_va_space
- Was bedeuten die einzelnen Optionen?
 - $-m32 \rightarrow 32$ bit Programm
 - lacktriangle -z execstack ightarrow NX / DEP
 - lacktriangle -fno-stack-protector ightarrow Canaries
 - lacktriangledown echo 0 | sudo tee /proc/sys/kernel/randomize_va_space ightarrow ASLR



Exploit mitigations: NX / DEP

Offset

qef > vmmap

Start

End



Virtueller Adressraum unterteilt in Bereiche:

Perm Path

```
0x56556000 0x56557000 0x00000000 r-x /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/shellcode
0x56557000 0x56558000 0x00001000 rwx /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/shellcode
0x56558000 0x5657a000 0x00000000 rwx [heap]
0xf7dbb000 0xf7f8d000 0x00000000 r-x /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f8d000 0xf7f8e000 0x001d2000 --- /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f8e000 0xf7f90000 0x001d2000 r-x /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f90000 0xf7f91000 0x001d4000 rwx /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f91000 0xf7f96000 0x000000000 rwx
0xf7fd1000 0xf7fd4000 0x00000000 r-- [vvar]
0xf7fd4000 0xf7fd6000 0x00000000 r-x [vdsol
0xf7fd6000 0xf7ffc000 0x00000000 r-x /usr/lib32/ld-2.27.so
0xf7ffc000 0xf7ffd000 0x00025000 r-x /usr/lib32/ld-2.27.so
0xf7ffd000 0xf7ffe000 0x00026000 rwx /usr/lib32/ld-2.27.so
0xfffdd000 0xffffe000 0x00000000 rwx [stack]
gef≻
Start
                    Offset |
                              Perm Path
0x56555000 0x56556000 0x000000000 r-x /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/simpleStackOverflow
0x56556000 0x56557000 0x000000000 r-- /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/simpleStackOverflow
0x56557000 0x56558000 0x00001000 rw- /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/simpleStackOverflow
0x56558000 0x5657a000 0x00000000 rw- [heap]
0xf7dbb000 0xf7f8d000 0x00000000 r-x /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f8d000 0xf7f8e000 0x001d2000 --- /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f8e000 0xf7f90000 0x001d2000 r-- /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f90000 0xf7f91000 0x001d4000 rw- /usr/lib32/libc-2.27.so
0xf7f91000 0xf7f96000 0x00000000 rw-
0xf7fd1000 0xf7fd4000 0x00000000 r-- [vvar]
0xf7fd4000 0xf7fd6000 0x00000000 r-x [vdsol
0xf7fd6000 0xf7ffc000 0x00000000 r-x /usr/lib32/ld-2.27.so
```

0x56555000 0x56556000 0x00000000 r-x /home/stefan/kitctf/slides binaryExploitation/shellcode

Exploit mitigations: Canaries



Stack Growth

Return Address	
56 55 55 65	
Canary / Stack Cookie	
0a 0d 00 ff	
Saved EBP	
ff ff d2 e8	
11 11 dz eo	
Local Variables and Buffer	s

- -fno-stack-protector
- Wurde default option bei gcc im Mai 2014



Exploit mitigations: ASLR and PIE



- ASLR randomisiert Adressen des Heaps, Stacks und von mapped memory
- existiert seit Windows Vista / etwas früher auf Linux
- PIE randomisiert Adressen des Codes / Text Segments
- default seit Ubuntu 17.10
- begrenzte Effektivität bei 32bit Programmen:
 - Begrenzter Adressraum
 - Alignments von Segmenten
 - NOP-sleds



ROP / return to libc attack



- Effektive Methode um NX zu umgehen
- Wie zuvor auch schon: return address überschreiben
- Jetzt allerdings: zu bestehendem Code (Gadgets) springen
- Vorgehen:
 - Suche z.B. ret Instruktionen in mapped libraries / im Programm
 - Suche nach sinnvollen Instruktionen vor den ret Instruktionen
 - Schreibe eine Reihe von Returnadressen auf den Stack
 - Überschreibe die eigentliche Returnadresse mit der Adresse des ersten Gadgets.
- Aufgrund der Größe / Anzahl der Instruktionen wird oft in die libc gesprungen.
- https://github.com/JonathanSalwan/ROPgadget



Heap Attacks



- Einfaches Beispiel: Buffer Overflows:
 - Auch hier möglich, allerdings keine Return Adressen zum Überschreiben.
 - Aber: je nach dem welche Objekte auf dem Heap liegen trotzdem interessant
 - Beispiel: Simples Programm das das Setzen und Auslesen von Strings erlaubt
 - Position des Strings auf Heap in Datenstruktur gespeichert.
 - Mit Buffer Overflow diese Adresse überschreiben
 - Arbitrary read/write
- Unzählige weitere Techniken um Heap Exploits durchzuführen:
 - UAF
 - Heap Spraying
 - Funktionsweise von malloc ausnutzen
 -
- https://github.com/shellphish/how2heap



Format String Vulnerabilities



```
#include<stdio.h>
#define SIZE 20

int main(int argc, char* argv[]) {
    char buf[SIZE];
    fgets(buf, SIZE, stdin);
    printf(buf);
    return 0;
}
```

- %x: liest 32bit Wert vom Stack
- %n: Anzahl der bisher geschriebenen Zeichen wird an Adresse geschrieben (int*)



Exploit Idee



- Exploit String: %0991x%4\$016ln\xef\xbe\xad\xde\xef\xbe\xad\xde
- Schreibe gewünschte Anzahl Zeichen mit %x
 - damit hier nicht %x%x%x%x%x... verwendet werden muss:
 - %0<Padding auf n Bytes>x
 - %lx liest long ints (siehe man 3 printf)
- Schreibe Anzahl geschriebener Bytes an Adresse Oxdeadbeefdeadbeef
 - 016ln gibt an, dass eine 64 bit Adresse gelesen werden soll
 - *4\$ referenziert das 4. Element (erspart %0161x%0161x%0161n)
- \blacksquare Schreibe Adresse (Welche dann auf dem Stack gespeichert wird, wo sie mit n gelesen werden kann)



Weitere Vulnerabilities



- Timing Attacks
 - z.B.: Passwort wird Zeichen für Zeichen überprüft
- Race Conditions
- .GOT, .PLT overwrites
- Integer Overflows



Tools / Ressourcen



- gdb
 - peda
 - gef
- python
 - pwntools (https://docs.pwntools.com/en/stable/)
 - https://github.com/saelo/ctfcode/blob/master/pwn.py
- Itrace / strace
- nc
- checksec
- Buch: 'Hacking the Art of Exploitation'
- http://phrack.org/issues/49/14.html
- http://www.myne-us.com/2010/08/ from-0x90-to-0x4c45454-journey-into.html
- http://liveoverflow.com/binary_hacking/



Aufgaben



- https://picoctf.com/
- http://overthewire.org/wargames/leviathan/
- http://overthewire.org/wargames/narnia/
- https://exploit-exercises.com/protostar/
- https://microcorruption.com/

