MU HWAN KIM

BUFFER OVERFLOW

Memory

- ▶ Machine Code가 들어있는 Code Section
- ▶ Data가 들어있는 Data Section

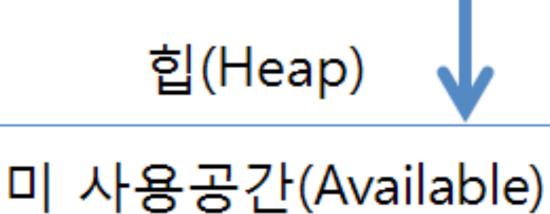
Memory: Data Section

- ▶ Global Memory: 전역 변수 저장 (프로그램 실행 시 할당)
- ▶ Stack Memory: 지역 변수 저장 (함수 호출 시 할당)
- ▶ Heap Memory: 동적 할당 메모리 (ex: C의 malloc, C++의 new)

Stack Frame

- Stack Frame == Activation Record
- ▶ 함수 호출 시 생성
- ▶ 함수 상태를 기록하고 복원하기 위한 것
- ▶ 함수의 리턴 값, 파라미터, 지역 변수, 귀환 주소 등이 기록됨

Memory Overview



스택(Stack)

전역 변수(Global Variables)

기계어 코드(Machine Code)

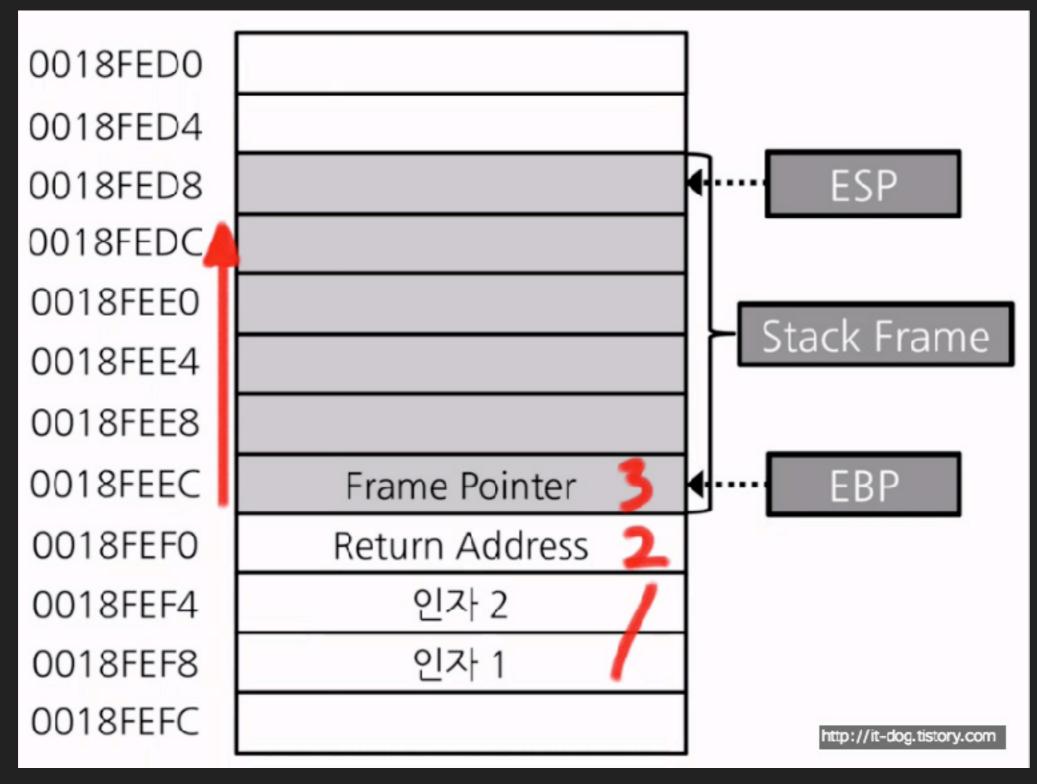
Stack Frame (Activation Record)

- Return Value
- Parameters
- Return Address
- Local Variables

Stack Frame (Activation Record)

- 서브루틴을 호출할 경우
- ▶ 1. 필요 인자들을 먼저 스택에 입력.
- 2. 다시 돌아올 복귀 주소를 스택에 입력.
- ▶ 3. 스택 프레임이 시작
- ▶ 3. 먼저 이전 루틴이 사용했던 EBP 레지스터 내용을 백업. (push ebp)
- ▶ 3. EBP가 백업된 스택 주소를 서브루틴의 EBP에 넣음. (mov esp, ebp)
- 3. 이렇게 설정된 EBP는 스텍프레임에서 데이터 참조를 위한 기준 주소인 프레임 포인터로 사용됨.

Stack Frame (Activation Record)



- ▶ 예제를 통해 알아봅시다
- ▶ test.c로 저장한 후
- ▶ -fno-stack-protector 옵션 걸어 컴파일

```
#include <stdio.h>
int func1()
{
    printf("Fail..\n");
    return -1;
int func2()
    printf("Success!!!\n");
    return 1;
int main()
{
    char buffer[10];
    scanf("%s", buffer);
    printf("%s\n", buffer);
    func1();
    return 0;
```

- gdb를 통해 disassemble main 하면
- push %rbp
- mov %rsp, %rbp
- sub \$0x10, %rsp
- **...**
- ▶ 즉 buffer는 16byte (0x10) 할당

```
#include <stdio.h>
int func1()
{
    printf("Fail..\n");
    return -1;
int func2()
    printf("Success!!!\n");
    return 1;
int main()
{
    char buffer[10];
    scanf("%s", buffer);
    printf("%s\n", buffer);
    func1();
    return 0;
```

> 이때 스택의 구조는

Buffer

(16 bytes)

Frame Pointer (8 bytes)

RET (8 bytes)

```
#include <stdio.h>
int func1()
{
    printf("Fail..\n");
    return -1;
int func2()
    printf("Success!!!\n");
    return 1;
int main()
{
    char buffer[10];
    scanf("%s", buffer);
    printf("%s\n", buffer);
    func1();
    return 0;
```

- > scanf는 입력을 받은 양을 체크하지 않고 그냥 buffer에 넣어버린다.
- ▶ 그렇다면 만약 엄청 긴 입력을 준다면?
- ▶ buffer의 여유공간조차 넘어버린다면 이상한 곳에 데이터를 쓸 수 있 게 된다!

- ▶ 우리의 목적은 func2를 실행하는 것
- 24byte를 넘는 입력을 주어 RET를 수정해버리면 main이 종료된 후 func2로 돌아가버리게 된다.
- ▶ gdb의 info functions를 이용해 func2의 주소를 알아내자!
- ▶ 0x000000000040059b 이다.
- ▶ 그러면 이제 이 주소를 RET에 쓰면 된다!

```
(gdb) info functions
All defined functions:
Non-debugging symbols:
                     _init
                     puts@plt
                     __libc_start_main@plt
                     __isoc99_scanf@plt
                     deregister_tm_clones
                     register_tm_clones
                      __do_global_dtors_aux
                     frame_dummy
                     func1
                     func2
                    main
                     _libc_csu_init
                      _libc_csu_fini
                     fini
```

AAAAAAA

AAAAAAA

AAAAAAA

RET: 0x000000000040059b

- ▶ 먼저 buffer와 Frame Pointer를 덮어씌우기 위해 아무 글자나 24바이트를 넣는다.
- ▶ 그 다음 8바이트에 0x000000000040059b 를 채워야 하는데, 리틀 엔디안 규칙에 따라 거꾸로 넣어 준다.
- ▶ 이것을 파일에 저장해 두고, ./test < out.txt 처럼 실행하면?

- ▶ 만약 이 취약점을 이용해 /bin/sh를 실행시킨다면?
- > setuid가 설정되어 있다면 루트 권한 탈취까지 가능하다

- Morris Worm (1988)
- 버퍼 오버플로우 취약점을 이용해 임의의 코드를 실행시키는 방식으로 6000대의 유닉스 컴퓨터를 감염시킴
- ▶ 재산 피해 10~1000만 달러

How To Prevent?

- ▶ Q. 그러면 이걸 어떻게 막나요?
- ▶ A. C/C++을 쓰지 마세요!
- > 정확히는 scanf, gets, sprintf, strcpy 등 위험한 함수들을 피하세요.
- ▶ 입력을 받을 때 항상 오버플로우 문제에 신경을 쓰세요!
- ▶ 물론 요즘 컴파일러와 OS들은 고-급 기술을 사용하니 쉽게 걸리지는 않습니다.

Conclusion

- ▶ 아직도 아주 많이 사용되는 언어 C/C++
- ▶ 포인터라는 강력한 기능을 제공하지만
- ▶ 그만큼 위험한 기능일 수 있으니 항상 조심할 것!

감사합니다!