



RTL Chaining

RTL(Return To Library)

메모리에 미리 적재되어 있는 공유 라이브러리를 이용해,

바이너리에 원하는 함수가 없어도

공유 라이브러리에서 원하는 함수를 사용할 수 있는 공격 기법

Why use RTL ??

```
int main( int argc, char *argv[] )
{
    char str[256];

    setreuid( 3092, 3092 );
    strcpy( str, argv[1] );
    printf( str );
}
```

strcpy 함수의 취약점을 이용해 **셸코드를 리턴주소에 삽입하여 공격이 가능하다.**

DEP 기법?

버퍼 오버플로우로 인한 메모리 영역의 침범이 발생하더라도,
해당 영역에서 실행을 방지함으로써 공격을 방어하는 기법

NX-bit 기법?

가상 메모리의 최소 단위인 페이지 기존에 읽고 쓰는 권한 이외에
실행 권한에 대해서 체크하여 메모리 공격으로부터 시스템을 보호하는 기법

**** 셸코드 실행 불가 ****

Why use RTL ??

```
int main()
{
    char buf[20];
    gets(buf);
    printf("%s\n", buf);
}
```

권한 변경을 할 수 있는 `setreuid` 함수가 필요하다.
셸을 얻어오기 위해 `system` 함수가 필요하다.

Function Epilogue

System() 호출

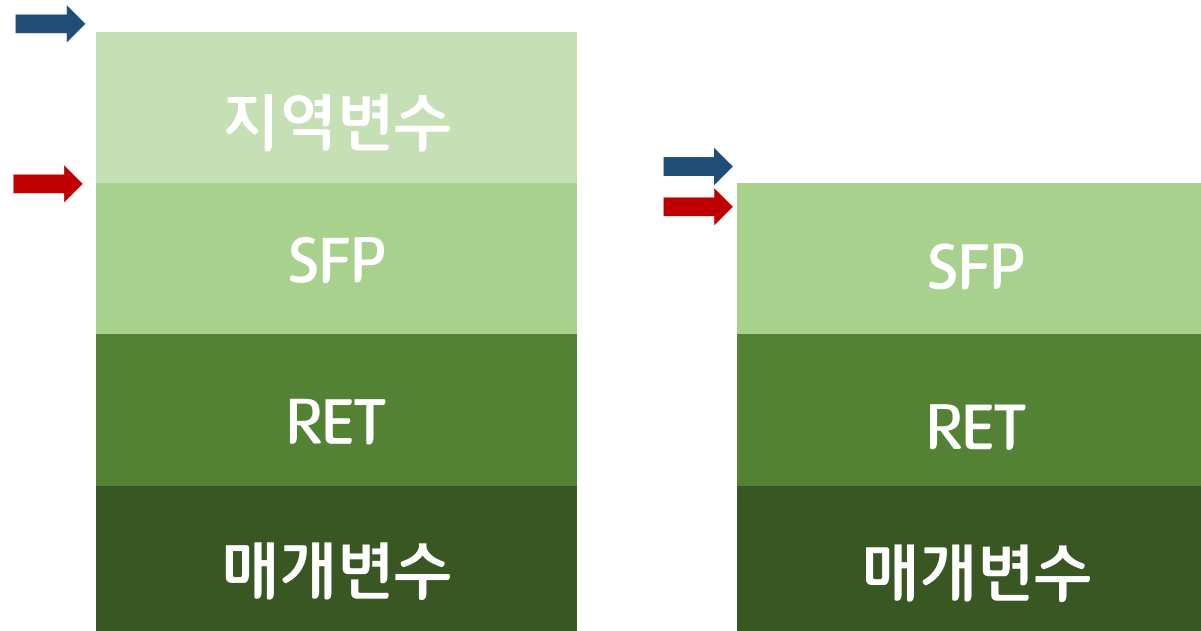
```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

→ esp

→ ebp

① leave

①-1 mov esp, ebp



Function Epilogue

System() 호출

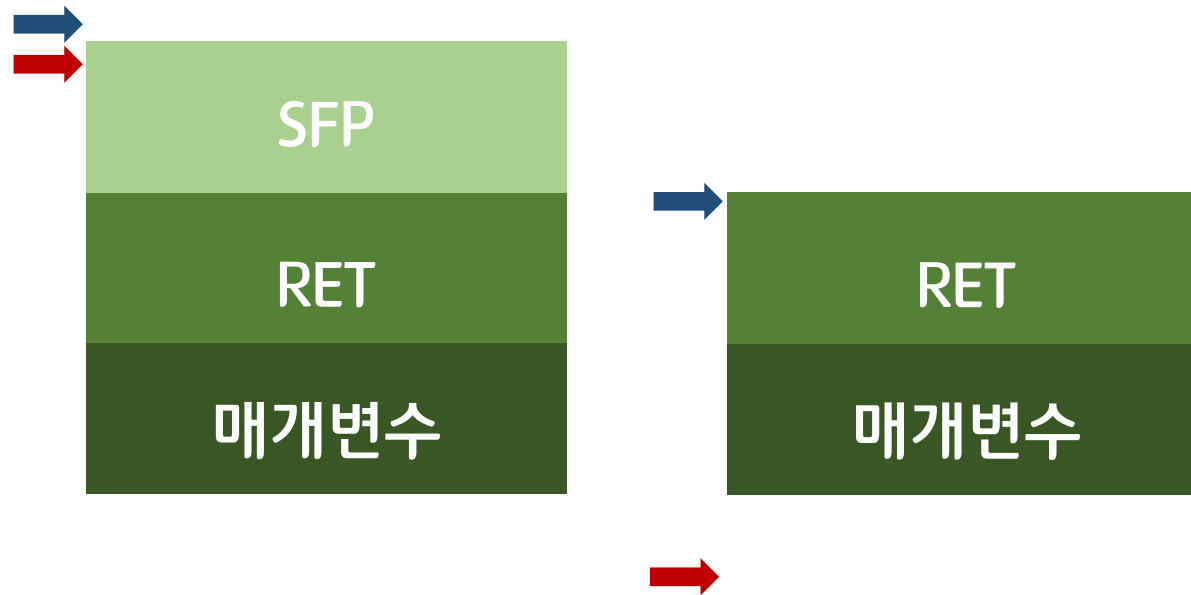
```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

→ esp

→ ebp

① leave

①-2 pop ebp



Function Epilogue

System() 호출

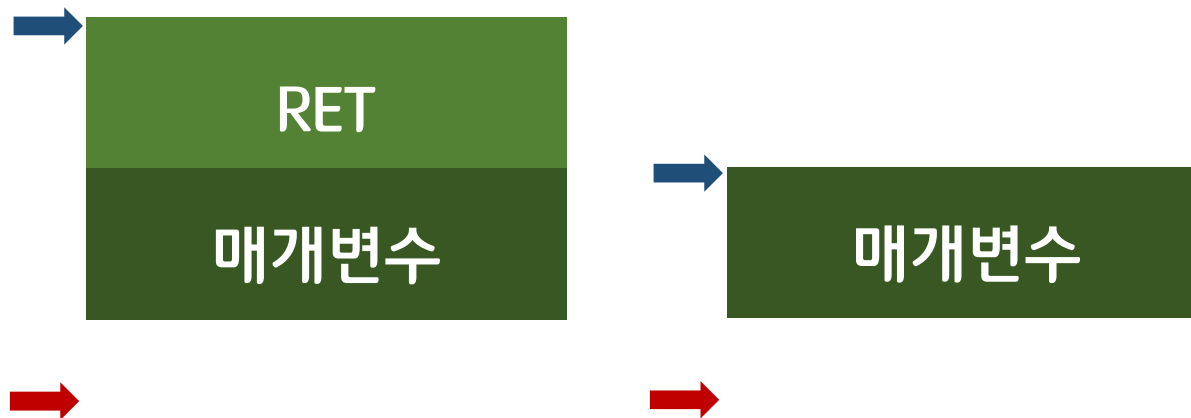
```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

→ esp

→ ebp

② ret

pop eip



RTL(Return To library)

System() 호출

```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

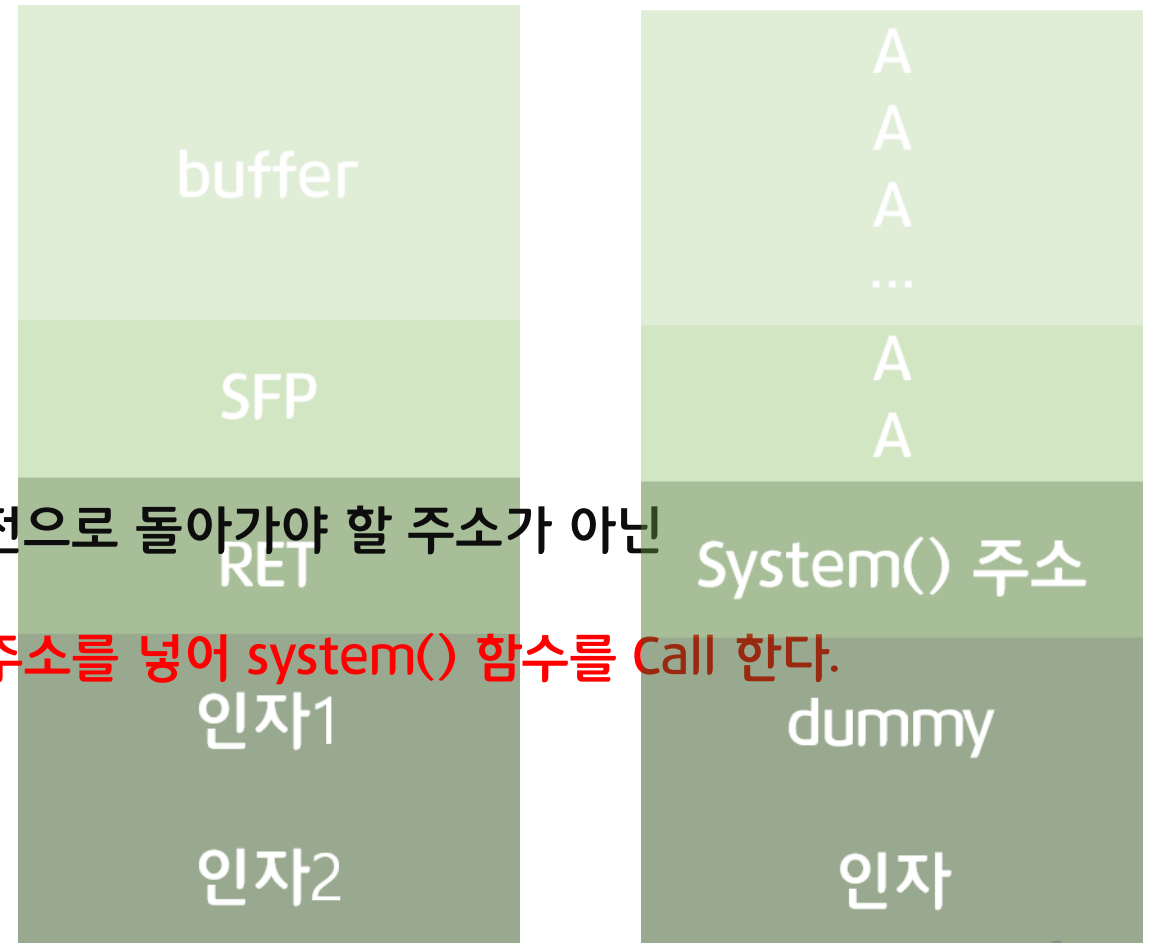
→ esp
→ ebp

gets 함수나 strcpy 함수 등 취약한 함수를 사용하여 오버플로우를 일으킨다.

1) sfp까지 값을 채운 후,

2) **ret**에 스택프레임의 호출 전으로 돌아가야 할 주소가 아닌

system 함수가 위치하는 주소를 넣어 system() 함수를 Call 한다.



RTL Chaining

```
int main()  
{  
    char buf[20];  
    gets(buf);  
    printf("%s\n", buf);  
}
```

여러 개의 함수가 필요할 때 사용하는 기법

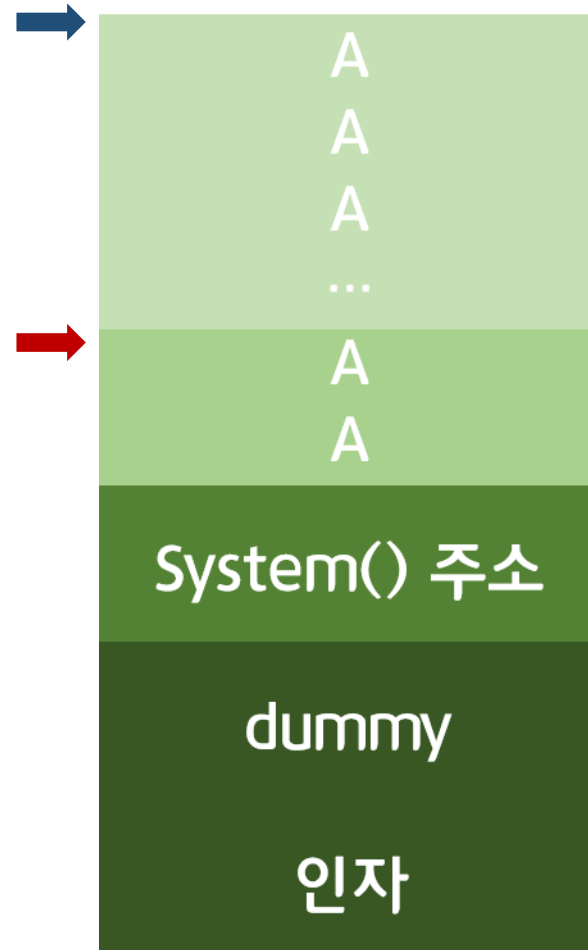
RTL Chaining

System() 호출

```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

→ esp

→ ebp



System 함수 시작



RTL Chaining

System() 호출

```
call 0x8048321 <SYSTEM>  
add esp, 0x10
```

→ esp

→ ebp

인자1에 system()가 끝나고 실행될 주소를 넣는다.

System 함수 시작



sfp

인자1

인자2

System 함수 종료

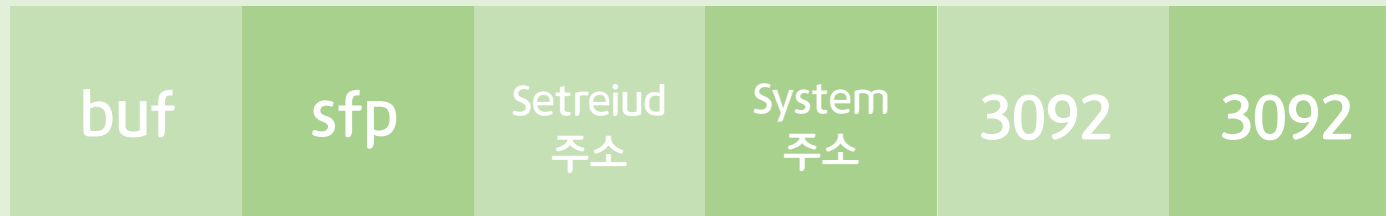


인자1

인자2

RTL Chaining

payload



함수가 호출될 때
현재 **esp+8** 위치에 있는 인자 값을 가져와서
해당 함수의 스택 프레임이 형성된다 !



gadget

어셈블리어 명령어 pop과 ret로 구성된 것

[PR Gadget]

pop ret

[PPR Gadget]

pop pop ret

...

gadget

↓ esp

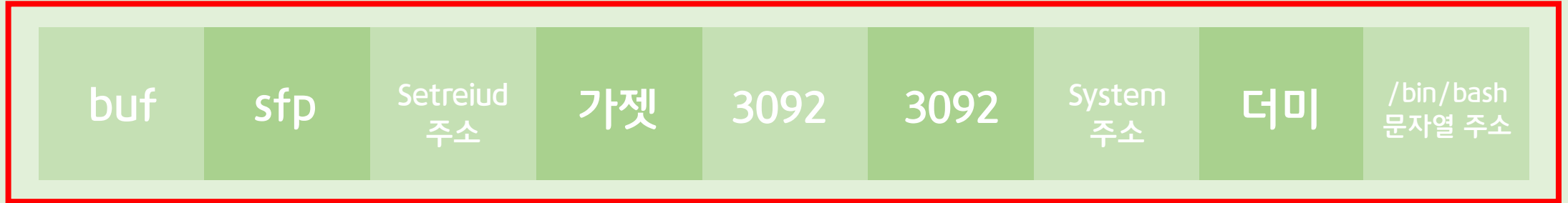


<Setreuid가 끝나고 ret을 하기 직전>

1. 현재 인자가 2개 있기 때문에 pop pop ret 명령어가 위치하는 주소를 가젯에 넣는다.
2. ret가 수행되면, 현재 가젯 즉, pop pop ret 명령어 주소를 eip에 넣고 esp를 하나 증가시킨다.

gadget

↓ esp

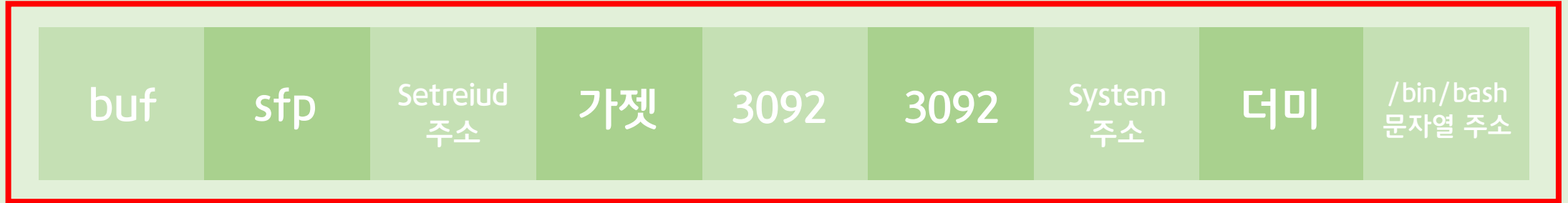


<Setreuid가 끝나고 ret을 하기 직전>

3. 다음 실행할 명령어는 pop pop ret이므로, esp가 가리키고 있는 첫번째 인자를 pop한다.

gadget

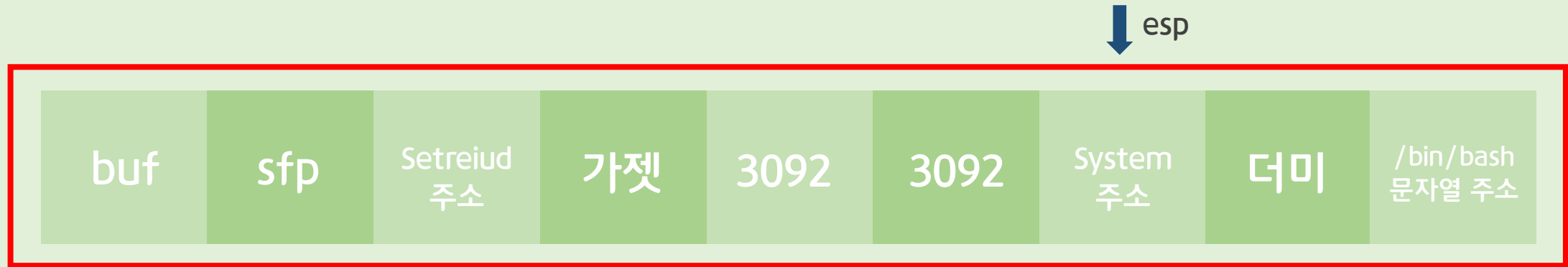
↓ esp



<Setreuid가 끝나고 ret을 하기 직전>

4. 그 다음 인자를 pop한다.

gadget



<Setreuid가 끝나고 ret을 하기 직전>

5. pop pop ret의 마지막인 ret에 의해 system 함수가 호출되게 된다.
6. system 함수가 호출될 때 $esp + 8$ 에 /bin/bash 문자열의 주소가 들어있으므로 이를 인자로 가지고 들어간다.
7. 더이상 다른 함수를 호출 할 필요가 없으므로 더미 값에는 아무 값이나 넣어도 상관없다.

Q & A