

ROP

복습...

지금 하려는 것.
puts("AA");
puts("BB");

puts_plt
puts_plt
&("AA")
&("BB")



기존 Return address

복습...

지금 하려는 것.

```
puts("AA");
```

```
puts("BB");
```

```
puts("CC");
```

puts_plt
pop_ret 가젯
&("AA")
puts_plt
pop_ret 가젯
&("BB")
puts_plt
&("CC")



기존 Return address

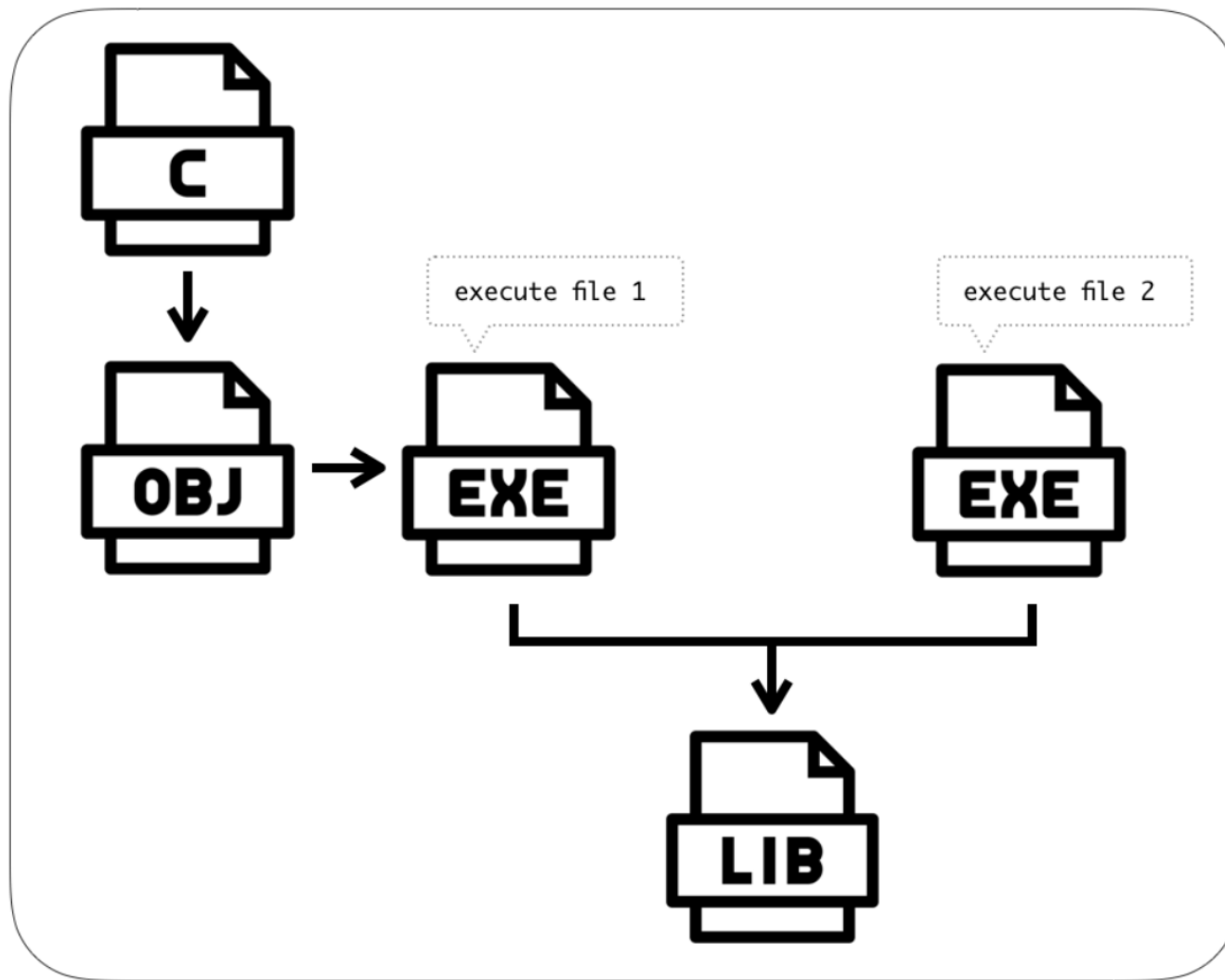
ROP

- 지난 시간에 배운 것을 이용한 공격 기법
- 지난 시간에 배운 것 + libc_leak + Got_overwrite

- 우리의 목표 => `get _ shell`
- 코드 내에서 사용된 함수만 `plt / got` 가 존재.
- 만약 `system` 함수가 없으면 어떡하지??

- 우리의 목표 => `get _ shell`
- 코드 내에서 사용된 함수만 `plt / got` 가 존재.
- 만약 `system` 함수가 없으면 어떡하지??
- 실제 주소를 찾자!!!

- Dynamic linking



- 1. libc_leak

목표 : libc_base를 구해야하는 것

- 1. libc_leak

목표 : libc_base를 구해야하는 것

방법 : put / write / printf / ... 등등 출력 함수를 이용!!

- puts(puts_got)??

- puts(puts_got)??
- puts_got -> 실제 함수 주소(in libc)

- puts(puts_got)??
- puts_got -> 실제 함수 주소(in libc)
- => 실제 함수 주소 출력!!!! (libc_base leak)

esp

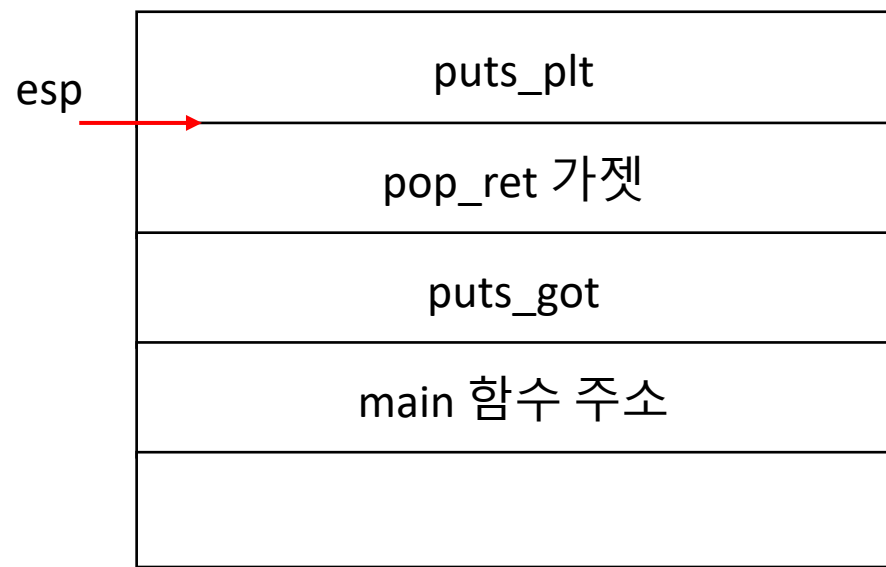


← 기존 Return address

eip



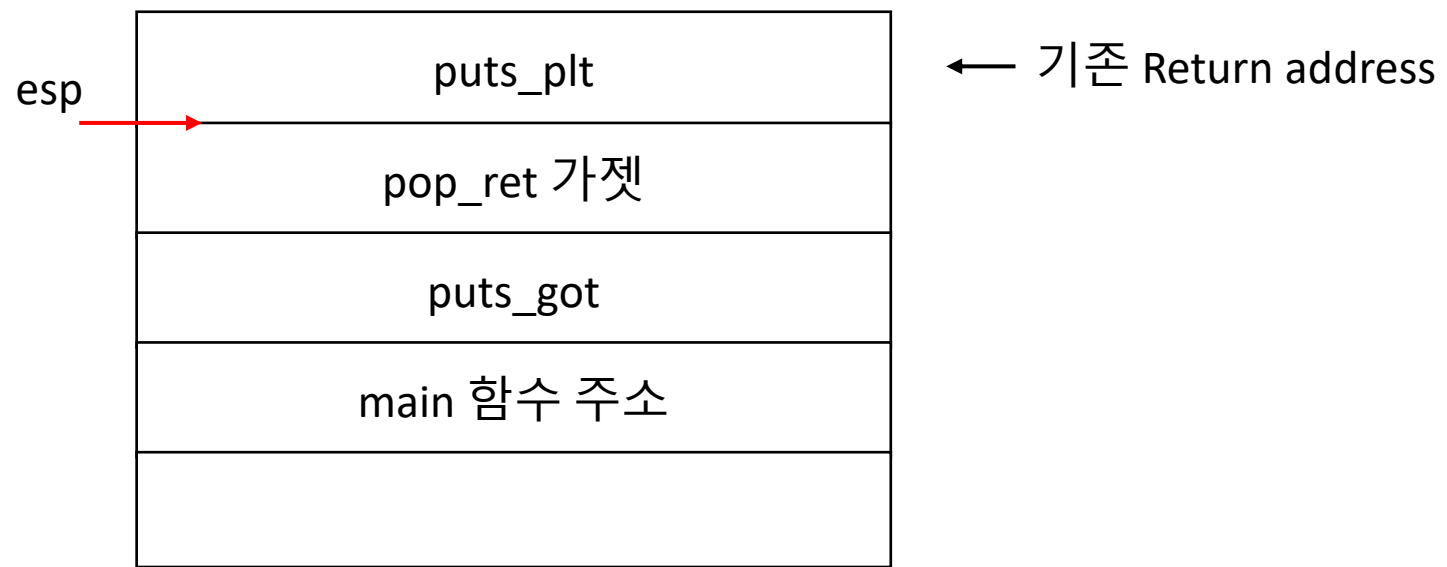
ret



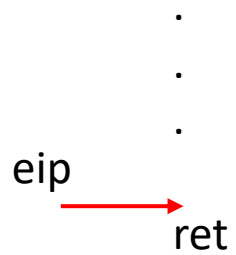
← 기존 Return address

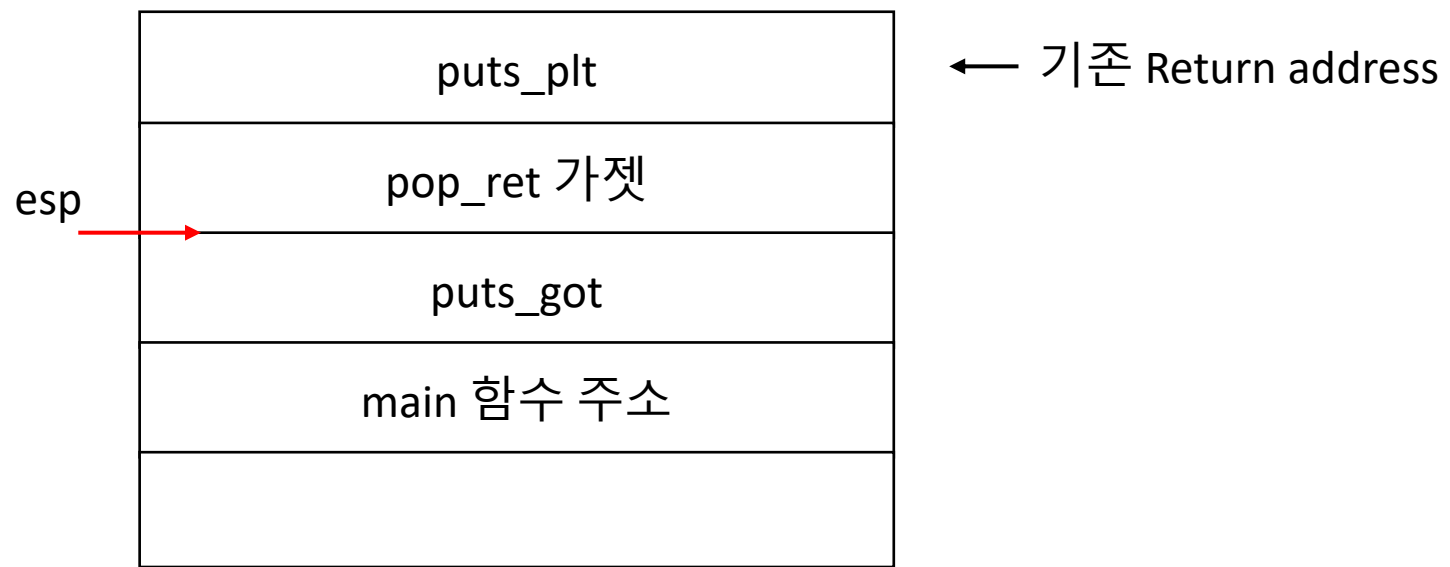
`eip` → `puts() 함수`

`puts(puts_got); 실행과 동일!!`

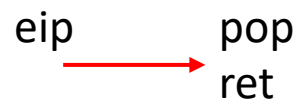
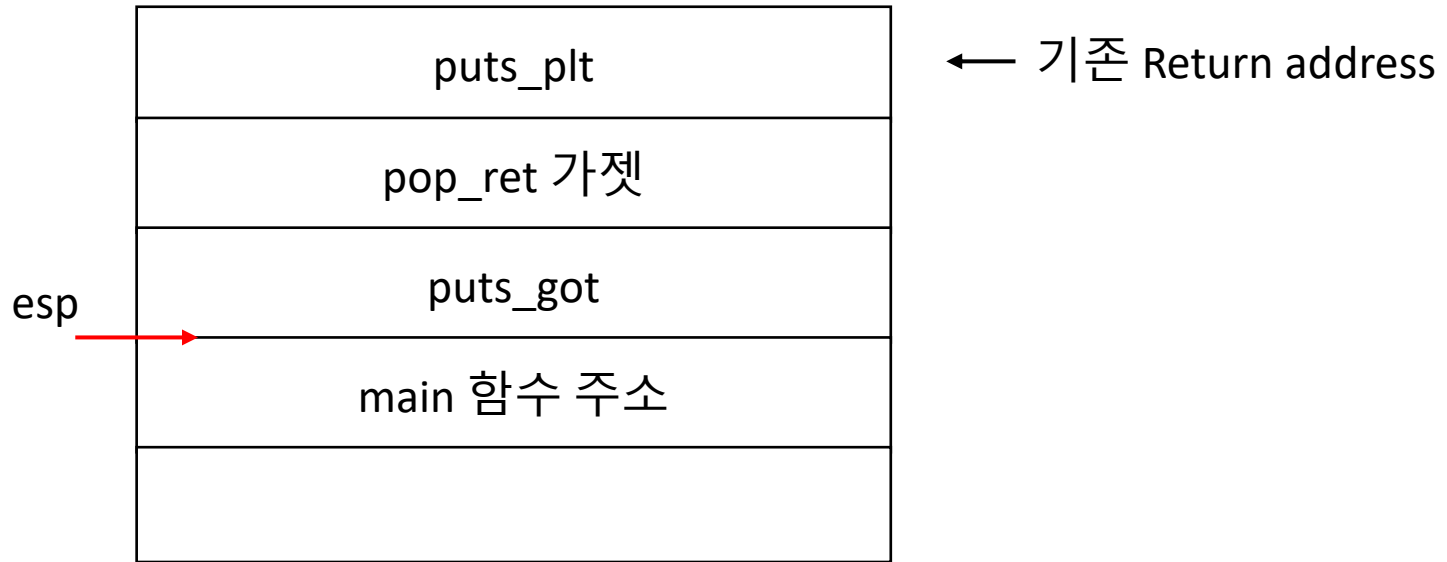


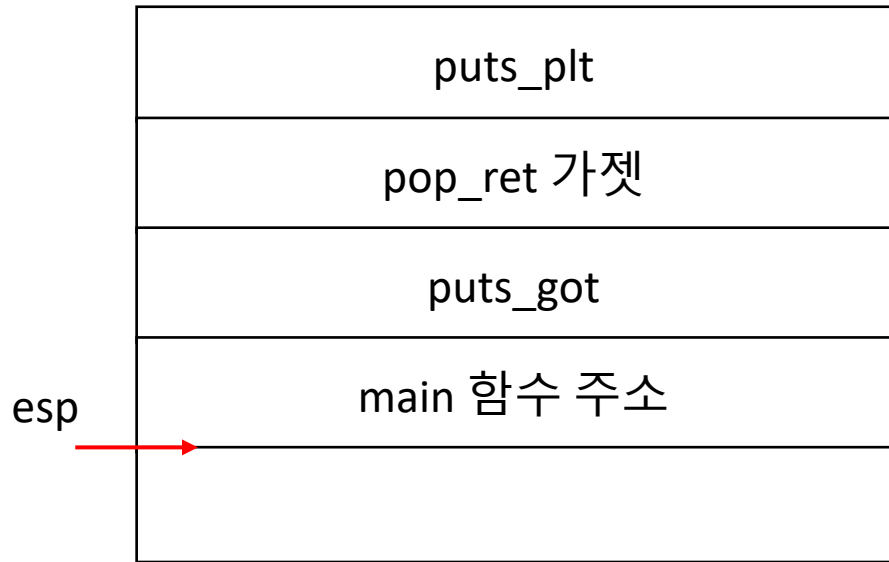
puts() 함수





eip →
pop
ret

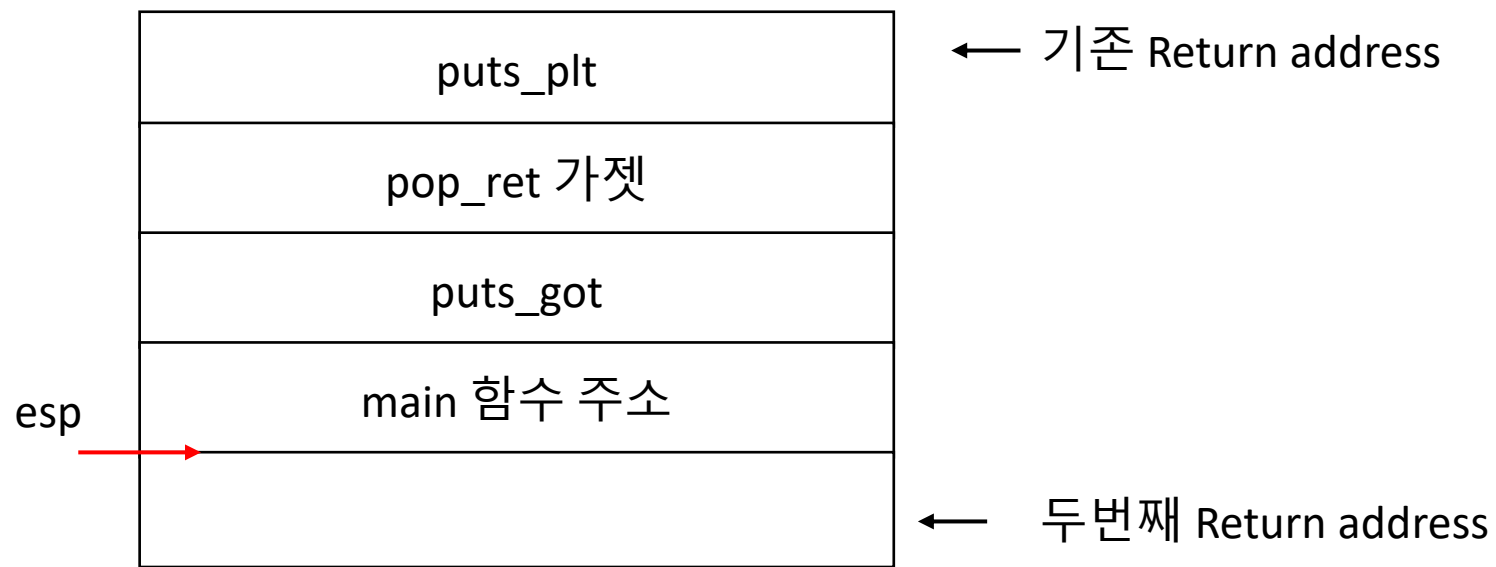




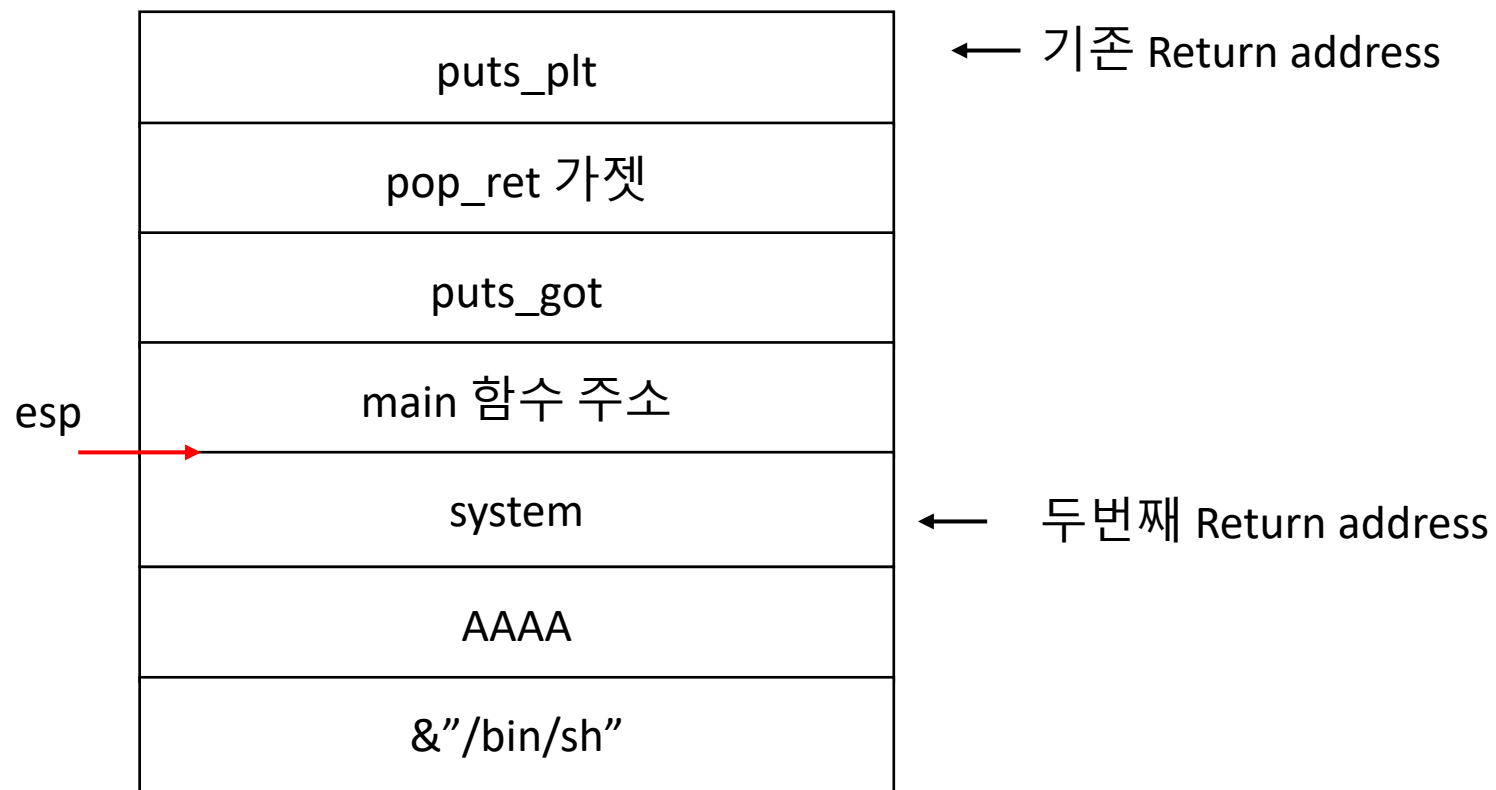
← 기존 Return address

main 함수 실행과 동일!!

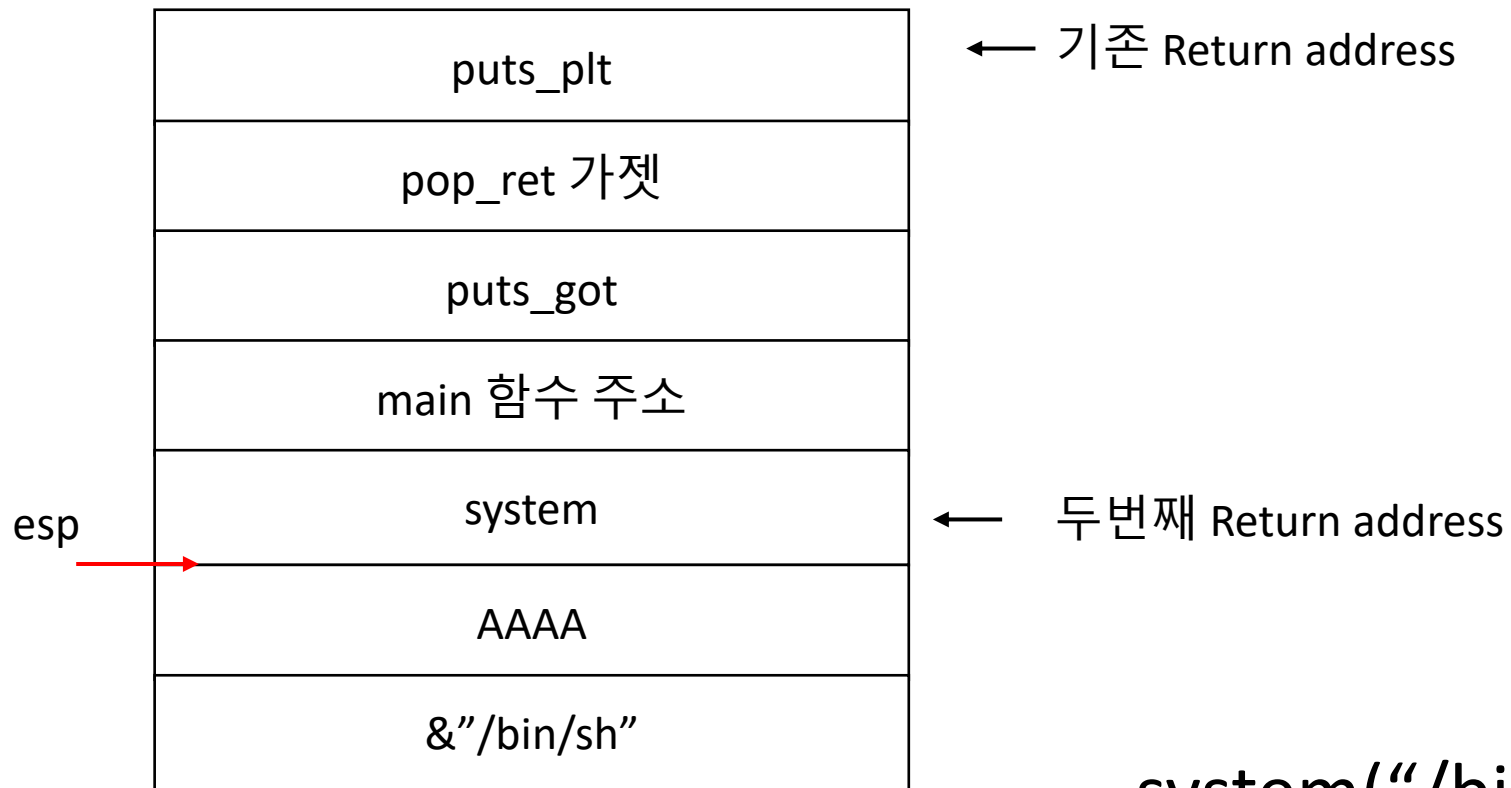
eip → main 함수 시작



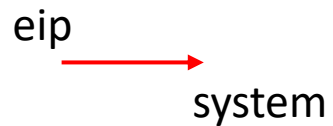
eip → main 함수 시작



`eip` → `ret`



system("/bin/sh") 실행과 동일!!



32bit vs 64bit (x86 vs x64)

- 32bit : 함수가 매개변수를 스택에서 참조함
- 64bit: 함수가 매개변수를 “레지스터”에서 참조함

64bit rop

- 레지스터에 값들을 저장해 놓아야함..
어떤 레지스터??

rdi -> rsi -> rdx -> r10 -> r8 -> r9 ... 순서로 레지스터

64bit rop

rdi -> rsi -> rdx -> r10 -> r8 -> r9 ... 순서로 레지스터

ex)

```
read(0,buf,0x10);
```

rdi : 0

rsi : buf

rdx : 0x10


```
read(0,buf,0x10);
```

