

# StackFrame2

- Low Level -

안태진([taejin@codecure.smuc.ac.kr](mailto:taejin@codecure.smuc.ac.kr))

상명대학교 보안동아리 CodeCure

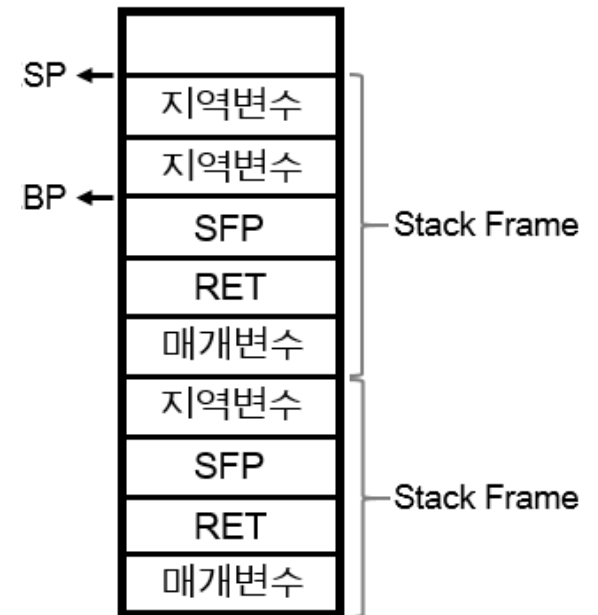
# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# StackFrame

- 스택 프레임(Stack Frame)
  - 함수 호출 시 사용되는 스택 공간
- SP(Stack Pointer)
  - 스택 프레임의 가장 최상부, 현재위치
- BP(Base Pointer)
  - 스택 프레임이 시작된 주소
- RET
  - 복귀할 함수의 주소
- SFP(Saved Frame Pointer)
  - EBP 복귀 주소 저장



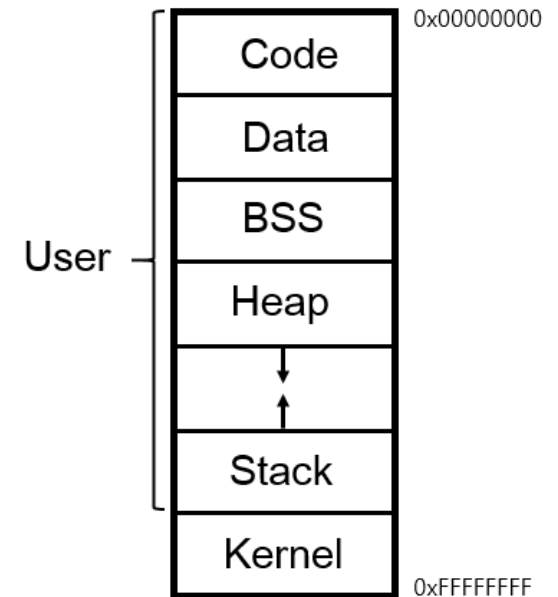
# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# StackFrame

- 메모리 구조 (Memory Structure)
  - Code Segment
    - 프로그래머가 작성한 코드가 저장되는 영역
  - Data Segment
    - 전역 변수, 정적 변수가 저장되는 영역
  - Heap Segment
    - 동적 할당한 공간이 저장되는 영역
  - Stack Segment
    - 함수가 저장되는 영역
    - 높은 주소에서 낮은 주소로 커짐



# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# StackFrame

---

- Prologue (프롤로그)
  - 함수가 호출자 (Caller)에 의해 가장 먼저 불렸을 때 이전의 함수로 돌아가기 위해, 현재의 함수의 공간을 이전의 스택과 구분하기 위해 수행하는 과정
  - BP를 스택에 PUSH; BP를 SP의 위치로 옮김
- Code

```
push    rbp
mov     rbp, rsp
```

# StackFrame

---

- Epilogue (에필로그)
  - 자신을 부른 호출자로 다시 돌아가기 위해 현재의 스택 공간을 청산하고, 호출 되기 전의 상태로 돌아가는 준비를 하는 것
  - SP를 BP의 위치로 옮김; BP에 스택에서 POP; RET
  - Code
    - `leave`
    - `ret`
    - leave => mov rsp, rbp; pop rbp
    - ret => pop rip



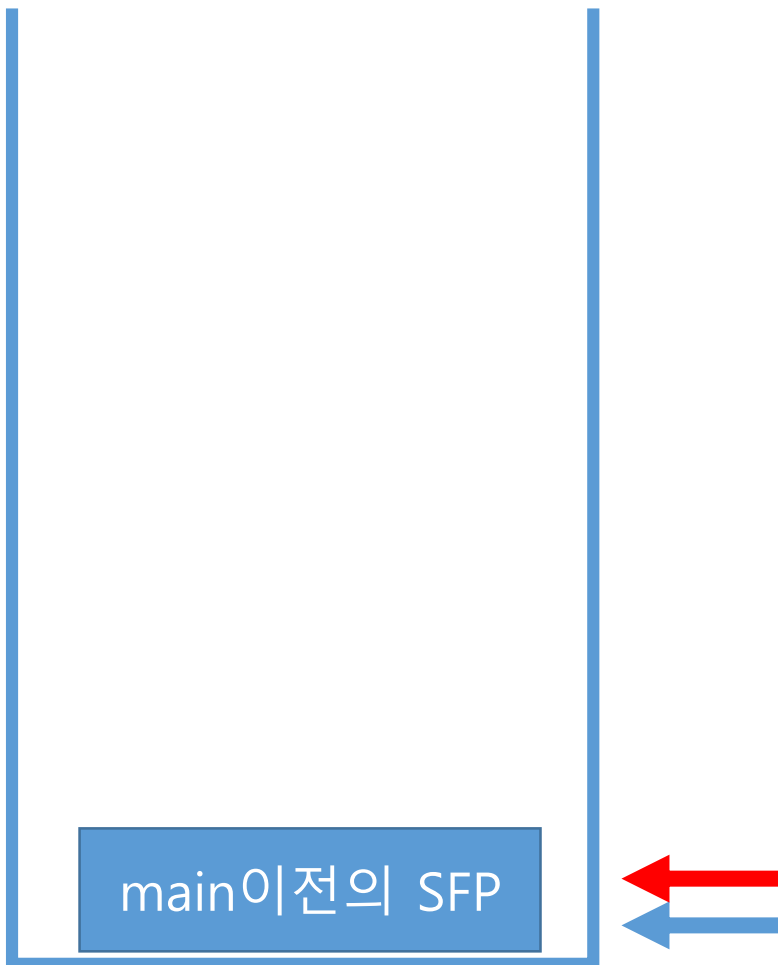
# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

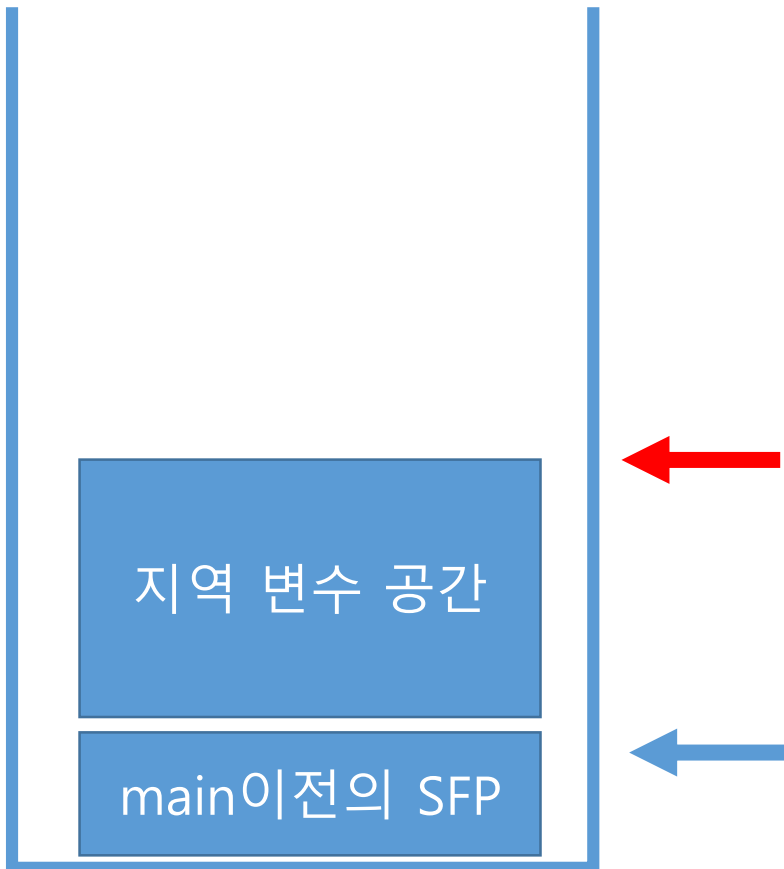
# StackFrame

- 동작 과정 (1/9)
  - main 함수 프로로그 (파랑: BP, 빨강: SP)



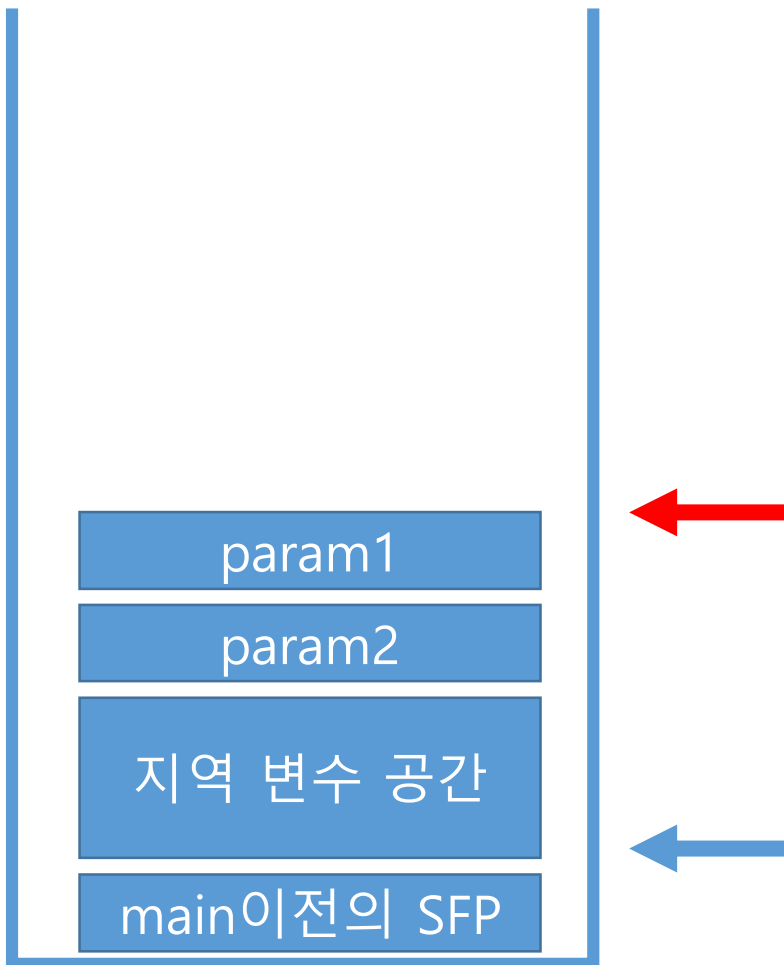
# StackFrame

- 동작 과정 (2/9)
  - main 지역 변수 공간 할당
    - BP – (all size of variables)



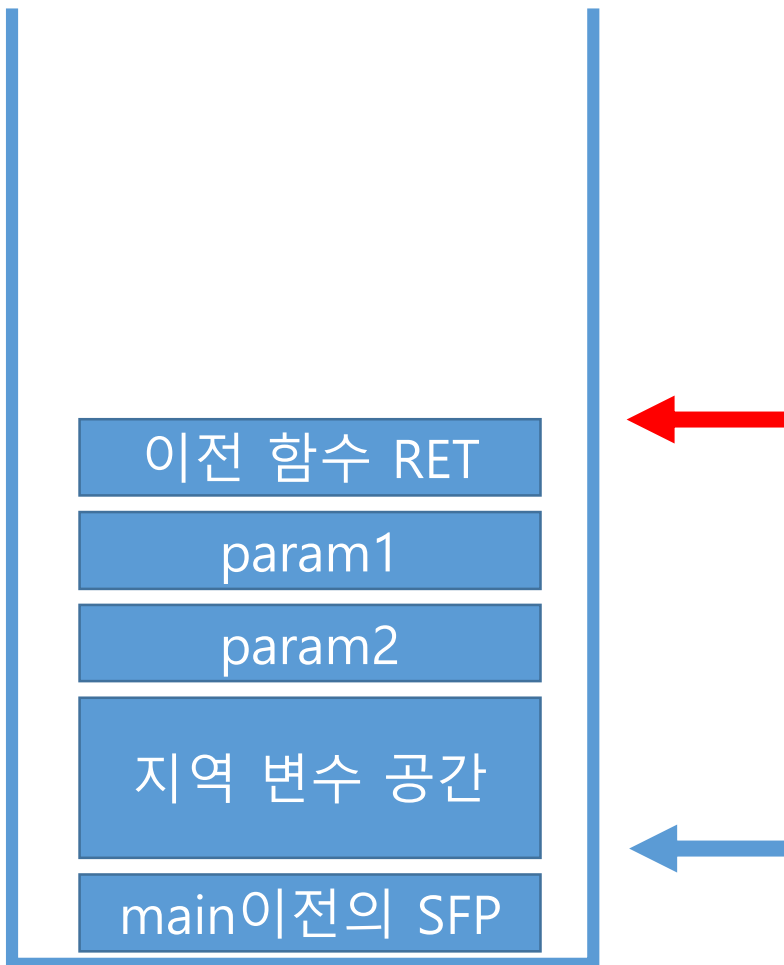
# StackFrame

- 동작 과정 (3/9)
  - 매개변수 입력



# StackFrame

- 동작 과정 (4/9)
  - 함수 호출



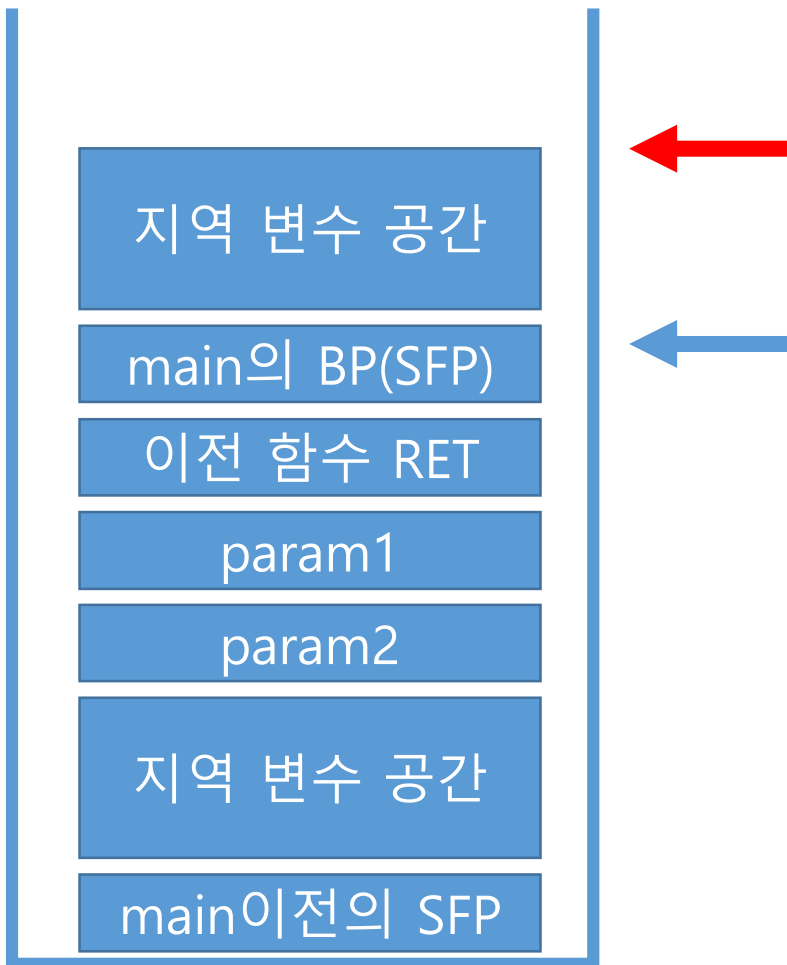
# StackFrame

- 동작 과정 (5/9)
- 함수 프로로그



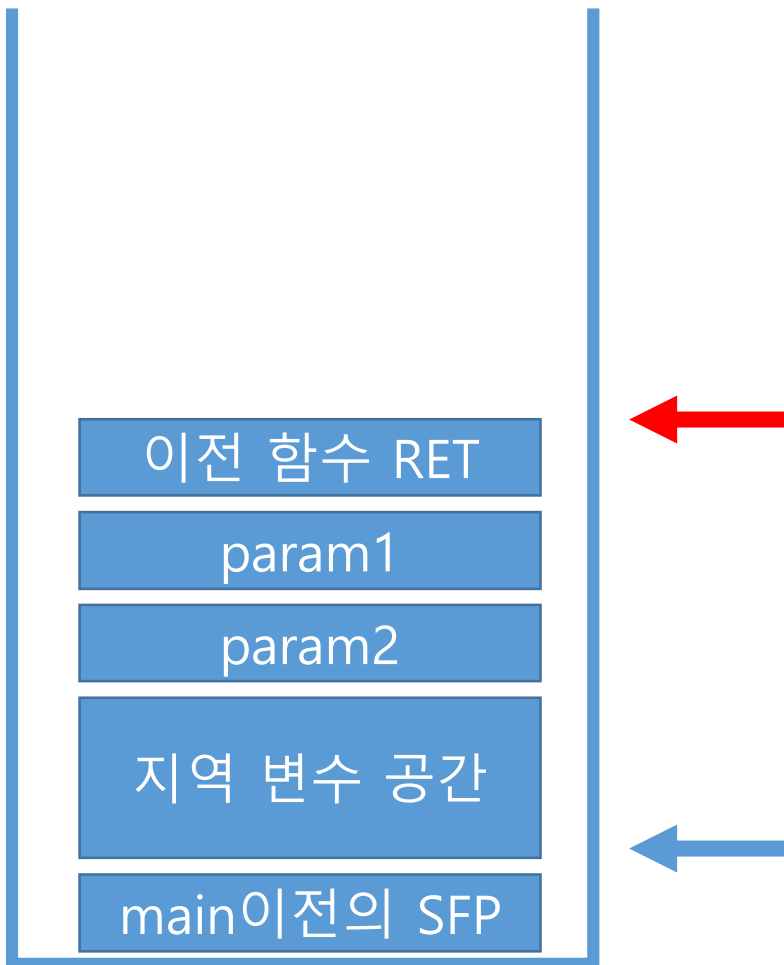
# StackFrame

- 동작 과정 (6/9)
  - 함수 지역 변수 공간 할당



# StackFrame

- 동작 과정 (7/9)
- 함수 에필로그

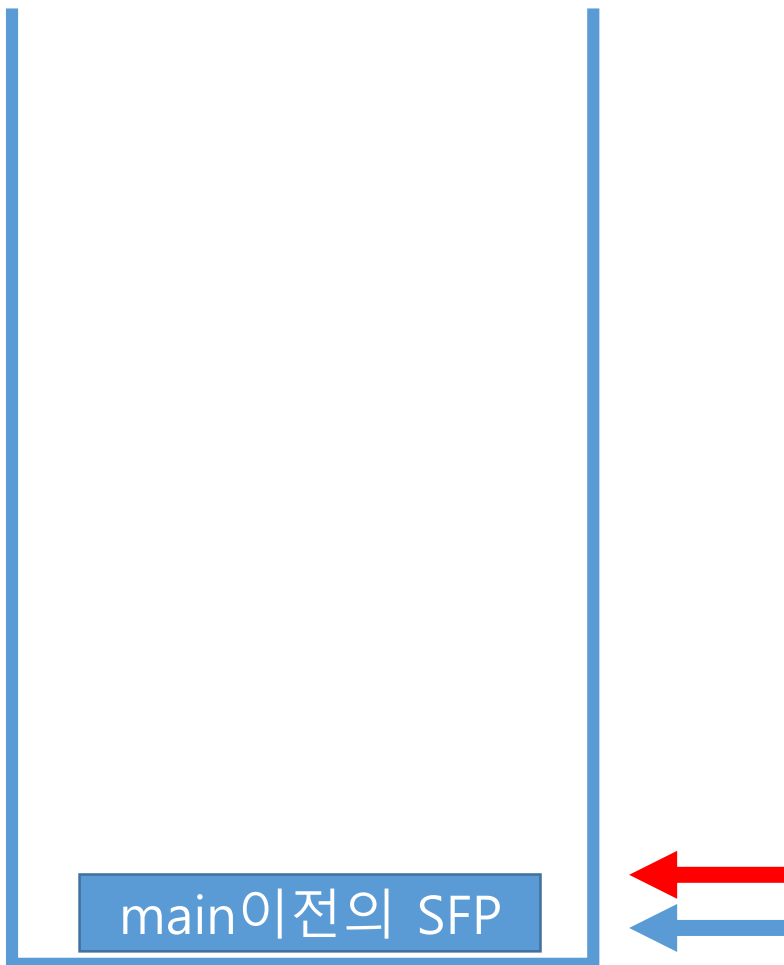




# StackFrame

---

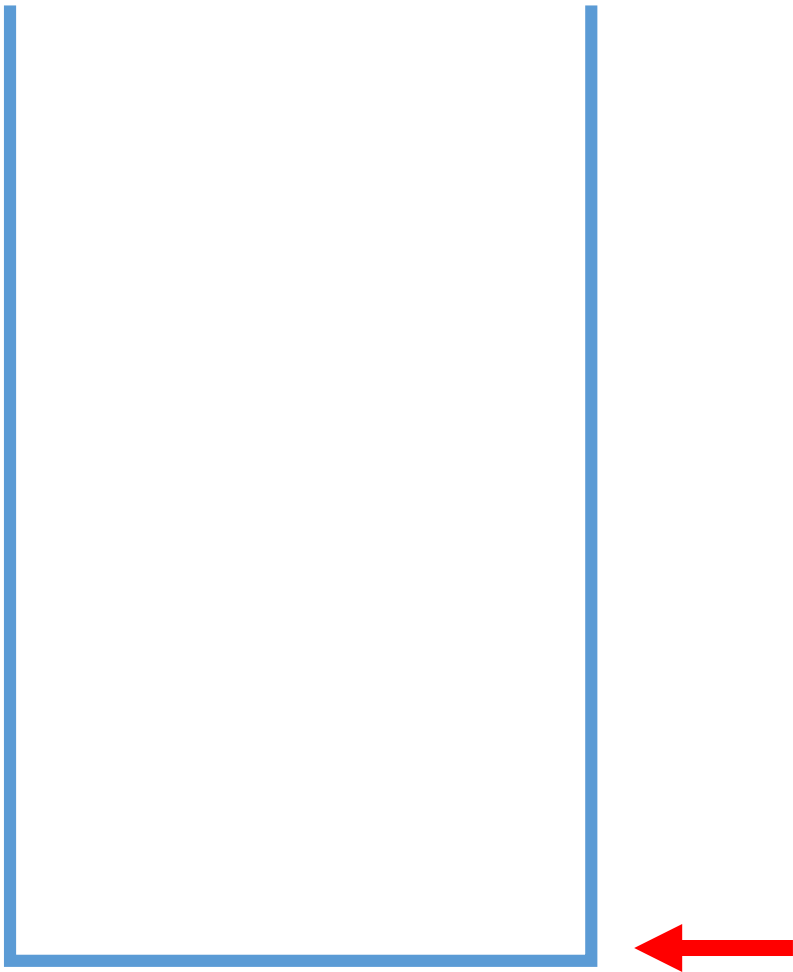
- 동작 과정 (8/9)
- main 에 필로그



# StackFrame

---

- 동작 과정 (9/9)
  - 마지막 상태



# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# ASM Inst.

---

- Registers (1/2)
  - RSP (Register Stack Pointer)
    - 64bit에서의 Stack Pointer 즉, 8bytes 데이터
    - ESP (Extend Stack Pointer)는 32bit, 4bytes
  - RBP (Register Base Pointer)
    - 64bit에서의 Base Pointer 즉, 8bytes 데이터
    - EBP (Extend Stack Pointer)는 32bit, 4bytes
  - RIP (Register Instruction Pointer)
    - 64bit에서의 Instruction Pointer
    - 명령어를 가리키는 포인터, 이 포인터가 가리키는 명령어를 실행

# ASM Inst.

---

- Registers (2/2)
  - RAX (Register Accumulator Register)
    - 산술 연산에 사용
    - return 값을 저장할 때도 사용
    - EAX (Extend Accumulator Register)
  - 이 외에 RBX, RCX, RDX 등등도 존재, 하지만 단순한 값을 저장하는 임시 변수라고 생각해도 무방

# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# ASM Inst.

---

- Instructions (1/3)

- push [opr1]

- 스택에 opr1을 넣는 명령어
    - push 이후엔 sp가 운영체제 bit 만큼 -

- pop [opr1]

- 스택에서 데이터를 인출하여 opr1에 저장
    - pop 이후에 sp가 운영체제 bit 만큼 +

- mov [opr1] [opr2]

- opr1에 opr2의 값을 저장
    - C언어의 opr1 = opr2와 비슷

# ASM Inst.

---

- Instructions (2/3)

- add, sub [opr1] [opr2]

- opr1 에서 opr2를 빼거나 더해 opr1에 저장
    - $\text{opr1} = \text{opr1} + (-) \text{opr2}$

- call [func addr]

- 함수를 호출하는 명령어
    - call 이후에 IP는 call한 함수의 시작 주소를 가리키며, call 다음 명령어의 주소가 스택에 push 된다

- leave

- 함수를 떠나는 명령어
    - Epilogue에 주로 쓰이며 `mov rsp, rbp; pop rbp`와 같은 일을 하는 명령어



# ASM Inst.

---

- Instructions (3/3)

- ret

- 함수의 수행이 모두 종료된 뒤, 호출 함수로 돌아가는 명령어
    - pop rip 와 같은 일을 함
      - pop rip를 쓰지 않는 이유
        - rip를 어셈블리어 수준에서 바꿀 수 있으면 함수의 흐름을 쉽게 변경 가능  
=> 또 다른 취약점 발생 가능

- nop

- no operator
    - 말 그대로 연산자가 없는 것으로, 이 명령어를 만나면 단순히 지나감

# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)

# CallingConvention

---

- 호출 규약 (Calling Convention)
  - 함수 호출 시 여러가지 문제 처리에 대한 규약
    - 함수를 호출 할 때 매개변수는 어떻게 저장할 것인가?
    - 함수가 끝난 뒤 Stack은 누가 이전의 상태로 정리하는가?
- cdecl, stdcall, fastcall, x64 Calling Convention 등등
  - 많이 쓰이는 cdecl, x64를 알아볼 예정

# CallingConvention

---

- cdecl (C declaration) (1/2)
  - C언어에서 만든 호출 규약
- Parameter (매개 변수)
  - 함수 호출 전에 모든 매개 변수들을 스택에 push
  - 함수 내에서 매개 변수는  $BP + (size)$ 하여 접근
- Stack 정리
  - 함수 호출자가 직접 Stack 정리

# CallingConvention

## • cdecl (C declaration) (2/2)

```
/* cdecl_CallingConvention.c */
#include <stdio.h>

int Sum4(int num1, int num2, int num3, int num4) {
    int w = num1, x = num2, y = num3, z = num4;
    int sum = num1 + num2 + num3 + num4;

    return sum;
}

int main(void) {
    int sum = Sum4(10, 20, 30, 40);
    printf("%d\n", sum);

    return 0;
}
```

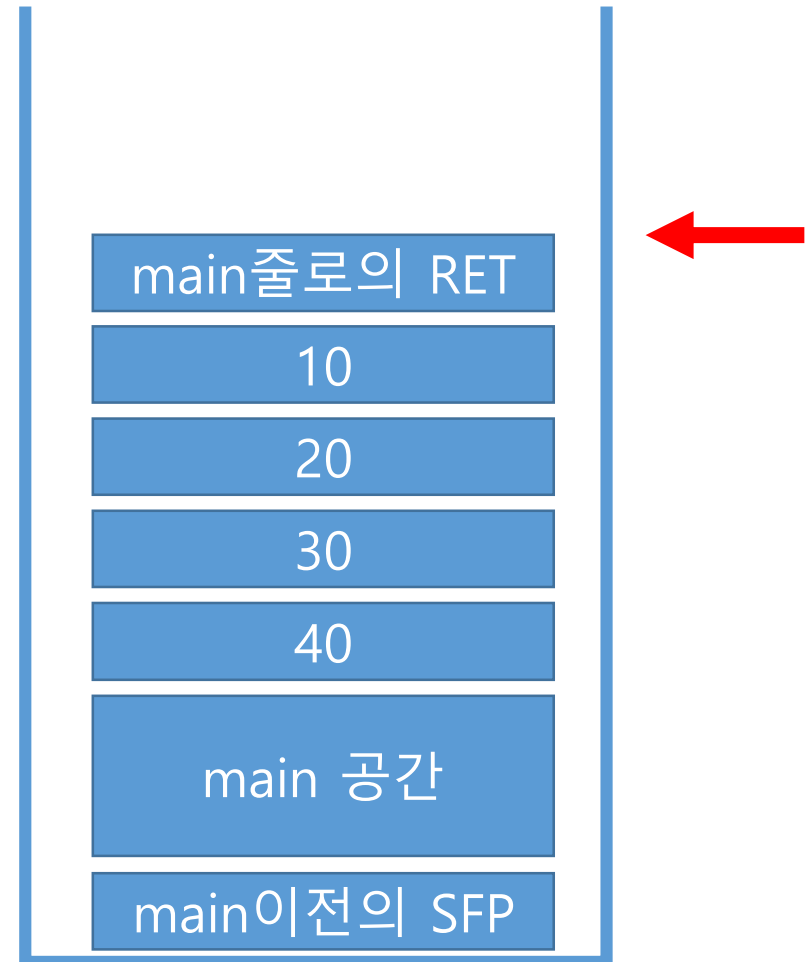
매개변수 push

```
push    28h  40
push    1Eh  30
push    14h  20
push    0Ah  10
call    _Sum4 (0B81221h)
```

Stack 정리

```
call    _Sum4 (0B81221h)
add     esp,10h  16
```

$$16 = 4 * 4$$



# CallingConvention

---

- x64 Calling Convention (1/2)
  - 64bit에서 많이 쓰이는 호출 규약
  - Parameter (매개 변수)
    - 6개는 레지스터에 저장, 나머지는 스택에 저장
      - edi, esi, edx, ecx, r8d, r9d
      - 스택 저장 데이터는 cdecl과 같은 방식으로 데이터 인출
  - Stack 정리
    - cdecl과 동일

# CallingConvention

## • x64 Calling Convention (2/2)

매개변수 저장

```
push    0x8
push    0x7
mov     r9d,0x6
mov     r8d,0x5
mov     ecx,0x4
mov     edx,0x3
mov     esi,0x2
mov     edi,0x1
call    0x691 <Sum8>
```

지역 변수에 다시 저장

```
DWORD PTR [rbp-0x14],edi
DWORD PTR [rbp-0x18],esi
DWORD PTR [rbp-0x1c],edx
DWORD PTR [rbp-0x20],ecx
DWORD PTR [rbp-0x24],r8d
DWORD PTR [rbp-0x28],r9d
```

push한 데이터에 접근

```
mov     eax,DWORD PTR [rbp+0x10]
add     DWORD PTR [rbp-0x4],eax
mov     eax,DWORD PTR [rbp+0x18]
```

```
/* x64CallingConvention.c */
#include <stdio.h>

int Sum8(int num1, int num2, int num3, int num4, int num5, int num6, int num7, int num8);

void main(void) {
    printf("%d\n",
        Sum8(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8));
}

int Sum8(int num1, int num2, int num3, int num4, int num5, int num6, int num7, int num8) {
    int sum = 0;

    sum += num1;
    sum += num2;
    sum += num3;
    sum += num4;
    sum += num5;
    sum += num6;
    sum += num7;
    sum += num8;

    return sum;
}
```

# 목차

---

- StackFrame
  - Introduction
  - Memory Structure
  - Prologue, Epilogue
  - Process
- ASM Inst. (Intel)
  - Registers
  - Instructions
- Calling Convention
- GDB Inst. (peda)



# GDB Inst.

- GDB (The GNU Debugger)
  - Linux에서 지원하는 디버거
  - peda (Python Exploit Development Assistance for GDB)
    - python으로 만든 GDB 향상 프로그램
    - 디버깅하기 쉽도록 알록달록하고 다양한 기능과 정보 지원

```
(gdb) disas main
Dump of assembler code for function main:
0x00000000000064a <+0>:      push    %rbp
0x00000000000064b <+1>:      mov     %rsp,%rbp
0x00000000000064e <+4>:      sub     $0x10,%rsp
0x000000000000652 <+8>:      movl    $0xa,-0xc(%rbp)
0x000000000000659 <+15>:     movl    $0x14,-0x8(%rbp)
0x000000000000660 <+22>:     mov     -0x8(%rbp),%edx
0x000000000000663 <+25>:     mov     -0xc(%rbp),%eax
0x000000000000666 <+28>:     mov     %edx,%esi
0x000000000000668 <+30>:     mov     %eax,%edi
0x00000000000066a <+32>:     callq   0x68f <Add>
0x00000000000066f <+37>:     mov     %eax,-0x4(%rbp)
0x000000000000672 <+40>:     mov     -0x4(%rbp),%eax
0x000000000000675 <+43>:     mov     %eax,%esi
0x000000000000677 <+45>:     lea     0xb6(%rip),%rdi      # 0x734
0x00000000000067e <+52>:     mov     $0x0,%eax
0x000000000000683 <+57>:     callq   0x520 <printf@plt>
0x000000000000688 <+62>:     mov     $0x0,%eax
0x00000000000068d <+67>:     leaveq  %eax
0x00000000000068e <+68>:     retq
End of assembler dump.
(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x64e
(gdb) r
Starting program: /home/jin-book/sfp1

Breakpoint 1, 0x00000000000064e in main ()
(gdb)
```

```
gdb-peda$ r
Starting program: /home/jin-book/sfp1
[-----Registers-----]
RAX: 0x800064a --> 0x10ec8348e5894855
RBX: 0x0
RCX: 0x80006b0 --> 0x41d7894956415741
RDX: 0x7fffffff358 --> 0x7fffffff57b ("LS_COLORS=rs=0:di=01;34:ln=01;36:mh=00:pi=40;33:so=01;35:bd=40;3
3;01:cd=40;33;01:or=40;31;01:mi=00:su=37;41:sg=30;43:ca=30;41:tw=30;42:ow=34;42:st=37;44:ex=01;32:*.tar=01;31:*.tg
z=01;31:*.arc",...)
RSI: 0x7fffffff348 --> 0x7fffffff567 ("/home/jin-book/sfp1")
RDI: 0x1
RBP: 0x7fffffff260 --> 0x80006b0 --> 0x41d7894956415741
RSP: 0x7fffffff260 --> 0x80006b0 --> 0x41d7894956415741
RIP: 0x800064e --> 0xaf445c710ec8348
R8 : 0x7ffffff3ecd80 --> 0x0
R9 : 0x7ffffff3ecd80 --> 0x0
R10: 0x2
R11: 0x3
R12: 0x8000540 --> 0x89485ed18949ed31
R13: 0x7fffffff340 --> 0x1
R14: 0x0
R15: 0x0
EFLAGS: 0x246 (carry PARITY adjust ZERO sign trap INTERRUPT direction overflow)
[-----Code-----]
0x8000645 <frame_dummy+5>: jmp     0x80005b0 <register_tm_clones>
0x800064a <main>:      push    rbp
0x800064b <main+1>:     mov     rbp,rsi
-> 0x800064e <main+4>:     sub     rsp,0x10
0x8000652 <main+8>:     mov     DWORD PTR [rbp-0xc],0xa
0x8000659 <main+15>:    mov     DWORD PTR [rbp-0x8],0x14
0x8000660 <main+22>:    mov     edx,DWORD PTR [rbp-0x8]
0x8000663 <main+25>:    mov     eax,DWORD PTR [rbp-0xc]
[-----Stack-----]
0000| 0x7fffffff260 --> 0x80006b0 --> 0x41d7894956415741
0008| 0x7fffffff268 --> 0x7ffffff021b97 (<_libc_start_main+231>:      mov     edi,eax)
0016| 0x7fffffff270 --> 0x1
0024| 0x7fffffff278 --> 0x7fffffff348 --> 0x7fffffff567 ("/home/jin-book/sfp1")
0032| 0x7fffffff280 --> 0x100008000
0040| 0x7fffffff288 --> 0x800064a --> 0x10ec8348e5894855
0048| 0x7fffffff290 --> 0x0
0056| 0x7fffffff298 --> 0xc57ab5a7fb6dd36e
[-----]
Legend: code, data, rodata, value
Breakpoint 1, 0x00000000000064e in main ()
```

# GDB Inst.

- 기본 명령어
  - pdisas (peda disassembly)
    - 어셈블리 코드를 보여줌 (peda 방식)
  - break(b) [position]
    - 브레이크 포인트를 검
  - print(p) / [format] [variable]
    - 변수의 값을 format 형태로 출력
      - e.g., p/d num1, p/x hexa1
  - x/[num][bytes][system] [variable]
    - [variable] 주소로 들어가 값 출력
      - e.g., x/10bu \$rbp

Bytes	System
<b>b</b> -> 1byte (Bytes)	<b>t</b> -> 2진법 (Binary System)
<b>h</b> -> 2bytes (Half word)	<b>o</b> -> 8진법 (Octal System)
<b>w</b> -> 4bytes (Word)	<b>x</b> -> 16진법 (Hexadecimal System)
<b>g</b> -> 8bytes (Giant)	<b>u</b> -> 10진법 (Decimal System)
<b>s</b> -> String	

# GDB Inst.

---

- Execute
  - run(r)
    - 프로그램 실행 (Break 포인트까지)
  - continue(c)
    - 프로그램 마저 실행 (다음 Break 포인트까지)
  - step(s)
    - 어셈블리어 한 줄 실행, 만약 함수면 그 함수 안으로 들어감
  - next(n)
    - 어셈블리어 한 줄 실행, 만약 함수면 함수 실행

---

감사합니다!