



C basic language

임베디드스쿨 2기

Lv1과정

2021. 04. 09

김효창

- 목 차 -

첨부1. 정적분

첨부2. Fibonacci numbers

첨부3. preprocessor

첨부4. 기타

첨부5. 어셈블리 분석

첨부6. 재귀 함수 분석

정적분

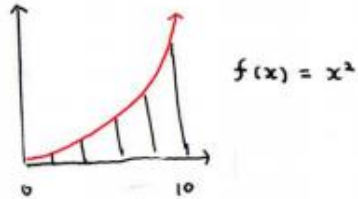
$$T_n \approx \int_a^b f(x) dx \quad y = x^2$$

직사각형 5등분

곡선 아래 면적을 0 ~ 10 까지 추정

$n = 5$

음영 영역의 면적을 추정



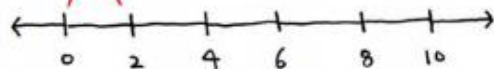
$$\text{각 하위 구간의 폭인 } \Delta x = \frac{b-a}{n} = \frac{10-0}{5} = 2$$

사다리꼴 공식

$$T_n = \frac{\Delta x}{2}$$

$$T_n = \frac{\Delta x}{2} [f(x_0) + 2f(x_1) + 2f(x_2) \dots 2f(x_{n-1}) + f(x_n)]$$

Δx 5등분 ($n=5$)

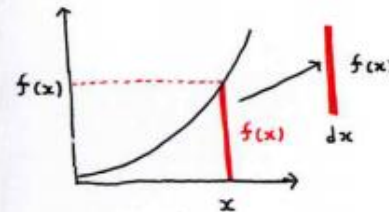


$$T_5 = \frac{2}{2} [f(0) + 2f(2) + 2f(4) + 2f(6) + 2f(8) + f(10)]$$

$$= 8 + 32 + 72 + 128 + 100 = \boxed{340}$$

$$\int_0^{10} x^2 dx = \left. \frac{x^3}{3} \right|_0^{10} = \frac{10^3}{3} - \frac{0^3}{3} = \frac{1000}{3} = 333.3$$

$\int_a^b f(x) dx$ "x를 a부터 b까지 변화시키면서 $f(x)$ 에 dx 를 곱한 것을 전부 합쳐라"



$f(x)$ 는 빨간색 선의 높이

Δx 는 어떤 구간에서의 변화량

dx 는 밑변의 길이

x 의 순간 변화량

delta (Δ) : 변화

변수 x 가 물체의 움직임을 나타내는 경우

Δx 는 움직임을 변화



N 비트를 왼쪽 시프트 하면 2^N 배 곱셈이 된다 (오버플로 주의)

오른쪽 " " $1/2^N$ 배 나눗셈이 된다

Fibonacci number

Fibonacci Sequence

$$F_0 = 0 \quad F_1 = 1 \quad F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad n \geq 2$$

$$0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377$$

$\uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow$
 $F_0 \quad F_1 \quad F_8 \quad F_{10}$

$\xrightarrow{1.618} \quad \xrightarrow{1.618}$
 $\xleftarrow{0.618} \quad \xleftarrow{0.618}$

$$610, 987, 1597, 2584, 4181, 6765$$

F_{20}

$$\frac{1}{1} = 1, \quad \frac{2}{1} = 2, \quad \frac{5}{3} = 1.667, \quad \frac{21}{13} = 1.61538$$

$$\frac{55}{34} = 1.61765, \quad \frac{89}{55} = 1.61818, \quad \frac{233}{144} = 1.61805$$

$$F^n = F^{n-1} + F^{n-2} \quad (n-1) - (n) = -1$$

$$(1 = F^{-1} + F^{-2}) F^2 \quad r = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

$$F^2 = F^1 + 1$$

$$F^2 - F - 1 = 0$$

$$aF^2 + bF + c = 0$$

$$r = \frac{-(-1) \pm \sqrt{(-1)^2 - 4(1)(-1)}}{2(1)}$$

$$r = \frac{1 \pm \sqrt{1+4}}{2}$$

$$\frac{\sqrt{5}+1}{2} = 1.618 \quad \frac{\sqrt{5}-1}{2} = 0.618 \quad \frac{1}{1.618} = 0.618$$

$$F_{20} \approx F_{12} \left(\frac{\sqrt{5}+1}{2} \right)^8$$

$$144 (1.618)^8 = 6764.935$$

$$F_n = \frac{(1+\sqrt{5})^n - (1-\sqrt{5})^n}{2^n \sqrt{5}} \quad F_{20} = \frac{(1+\sqrt{5})^{20} - (1-\sqrt{5})^{20}}{2^{20} \sqrt{5}} = \boxed{6765}$$

$$F_{13} \approx \sqrt{F_{12} \cdot F_{14}} = \sqrt{144 \cdot 377} = 232.997$$

preprocessor

지시자	의미
#define	매크로 정의
#include	파일 포함
#undef	매크로 정의 해제
#if, #else, #endif	조건에 따른 컴파일
#ifdef, #endif	매크로가 정의되어 있는 경우의 컴파일
#ifndef, #endif	매크로가 정의되어 있지 않은 경우의 컴파일
#line	행 번호 출력

매크로 : 자주 사용하는 여러 개의 명령어를 묶어 하나의 새로운 명령어로 만드는 방법
함수를 사용하지 않고도 간단한 함수의 기능을 이용

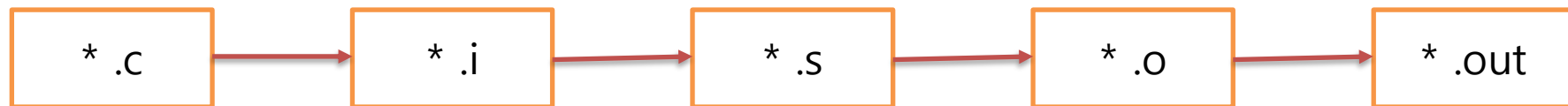
함수 매크로 : 매크로가 함수처럼 매개 변수를 가지는 것, 스택에 저장하지 않기 때문에 실행 속도가 빠르다
함수 구현이 어렵다, 소스 파일 크기가 커져서 가독성이 어렵다

전처리

컴파일

어셈블

링크



`gdb -q *.out` 를 입력하면 실행 시 시스템 내용을 생략할 수 있다

opcode 는 명령어

operand 명령어로 만든 인자 값이나 피연산자 , cpu 가 사용하는 변수

GDB 에서 메모리를 조사하는 방법

examine 의 줄임 명령어인 x를 사용하여 메모리를 조사한다.

[p or x] / [개수] [출력형식] - 주소 값 출력

표현 방식

o : 8진수 , x : 16진수 , u : 10진수 , t : 2진수 , a : 주소 , s : 문자열 , c : ascii 문자 표시 , f: floating point

표현 방식 + 데이터 크기

b : 단일바이트 , h : halfword 2바이트 , w : double word 4바이트 , g : long word 8바이트

i 를 통해서는 어셈블리 언어의 명령 메모리를 볼 수 있다.

x/i \$rip : rip를 기준으로 cpu에 명령 내용을 보여줌

파란색 값은 해당 함수가 어느 메모리 주소에 위치했는지를 표시한 것 (16진수 표기)

`0x00000000000001168`

<+0> , <+4> , <+5> , <+8>

첫 번째 명령줄을 0으로 기준을 두었을 때 0으로부터 주소가 얼마만큼 떨어져 있는지를 표시한 것

ESI (Extended Source Index) 레지스터가 지시하는 주소에 있는 데이터가 EDI (Extended Destination Index)
에 복사가 되는 형태 (printf 출력)

ESI = 0x11 , ESI = 45

LEA : 0x11 주소값을 저장, MOV : 45 값을 저장

스택의 용도

- 지역 변수의 저장
- 매개변수 전달
- 임시 데이터 백업
- 함수 호출, 복귀 정보 저장

Stack Frame

스택에 저장되는 함수의 호출 정보를 스택 프레임(Stack Frame)이라 하며, 이러한 스택 프레임에는 함수로 전달되는 인수와 함수 실행을 모두 마치면 돌아올 복귀 주소, 지역 변수 등의 정보가 들어간다.

함수 호출 시 생성되고 복귀 시 삭제한다.

함수는 Stack Frame을 독립적으로 사용한다.

NOP 는 PipeLine 기법 내에서 1 Cycle을 아무 것도 처리하지 않고 쉬어가도록 의도적으로 지정한 것
CPU 가 쉬어간다 ← 명령어 처리 부분을 낭비한다는 의미

NOP를 의도적으로 사용한 경우, Timing 적인 Delay를 유발할 때 사용

Branch , Jump , Call 은 모두 다른 위치로 넘어가서 실행을 하게 되는 명령어

상기 과정에서 다음 명령어는 실행되는 도중에 다른 라인으로 이동하기 때문에 파이프라인 구조에서 규격대로 연산이 수행되지 않게 될 수 있다. 영향을 받을 수도 있기에 NOP 가 Default 로 들어가는 경우도 있다

실제 Cycle 을 계산하면 어셈블리 코드 라인 수보다 Cycle 이 많이 Count 될 수도 있다

가상메모리를 제어할 때만 bit 단위

어셈블리어에서 보고 있는 것들은 (기계어의 동작과정) byte 단위이다

레지스터

CPU가 요청을 처리하는 데 필요한 데이터(명령어의 종류, 연산결과, 복귀주소 등)를 일시적으로 저장하는 기억장치

RAX (Accumulator) : 더하기, 빼기 등 산술/논리 연산을 수행, 함수의 return값 저장

시스템콜 함수를 사용하려면 RAX에 함수의 syscall 번호를 넣어준다.

RBX (Base) : 메모리 주소를 저장하기 위한 용도로 사용

RCX (Count) : 반복문에서 카운터로 사용되는 레지스터. for문의 i 와 같은 역할

ECX는 미리 반복 값을 정해두고 명령어를 사용할 때마다 값이 하나씩 줄어든다

syscall을 호출했던 사용자프로그램의 return 주소를 가진다.

RDX (Data) : 다른 레지스터를 서포트하는 여분의 레지스터. 큰 수의 곱셈이나 나눗셈 연산에서 EAX와 함께 사용

je : 값이 같으면 점프

jne : 값이 다르면 점프

jg : 왼쪽 인자 값이 오른쪽보다 크면 점프

jl : 왼쪽 인자 값이 오른쪽보다 작으면 점프

jge : 왼쪽 값이 오른쪽보다 크거나 같으면 점프

jle : 왼쪽 값이 오른쪽보다 작거나 같으면 점프

```
hyochangkim@hyochangkim-ThinkPad-X390-Yoga:~/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/c$ gdb -q fib
Reading symbols from fibwork.out...
(gdb) b *0x00005555555524b
Breakpoint 1 at 0x5555555524b
(gdb) r
Starting program: /home/hyochangkim/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C/fibwork.out
몇 번째 피보나치 항을 구할까요 ? 5

Breakpoint 1, 0x00005555555524b in main () at fibwork.c:85
85      res = recursive_fib(num);
(gdb) disas
Dump of assembler code for function main:
0x000055555555204 <+0>:    endbr64
0x000055555555208 <+4>:    push    %rbp
0x000055555555209 <+5>:    mov     %rsp,%rbp
0x00005555555520c <+8>:    sub     $0x10,%rsp
0x000055555555210 <+12>:   mov     %fs:0x28,%rax
0x000055555555219 <+21>:   mov     %rax,-0x8(%rbp)
0x00005555555521d <+25>:   xor     %eax,%eax
0x00005555555521f <+27>:   lea     0xe0a(%rip),%rdi    # 0x555555556030
0x000055555555226 <+34>:   mov     $0x0,%eax
0x00005555555522b <+39>:   callq   0x555555550a0 <printf@plt>
0x000055555555230 <+44>:   lea     -0x10(%rbp),%rax
0x000055555555234 <+48>:   mov     %rax,%rsi
0x000055555555237 <+51>:   lea     0xe21(%rip),%rdi    # 0x55555555605f
0x00005555555523e <+58>:   mov     $0x0,%eax
0x000055555555243 <+63>:   callq   0x555555550b0 <__isoc99_scanf@plt>
0x000055555555248 <+68>:   mov     -0x10(%rbp),%eax
=> 0x00005555555524b <+71>:   mov     %eax,%edi
```

중단점 사용

b func : 함수에 중단점 설정
b *0x0000555524b : 주소 값에 중단점 설정

```
hyochangkim@hyochangkim-ThinkPad-X390-Yoga:~/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/c$ gdb -q fibwork.out
Reading symbols from fibwork.out...
(gdb) b recursive_fib
Breakpoint 1 at 0x11a9: file fibwork.c, line 62.
(gdb) r
Starting program: /home/hyochangkim/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C/fibwork.out
몇 번째 피보나치 항을 구할까요 ? 5

Breakpoint 1, recursive_fib (num=21845) at fibwork.c:62
62      {
(gdb) return
Make recursive_fib return now? (y or n) y
#0 0x000055555555252 in main () at fibwork.c:85
85      res = recursive_fib(num);
(gdb) disas
Dump of assembler code for function main:
0x000055555555204 <+0>:    endbr64
0x000055555555208 <+4>:    push    %rbp
0x000055555555209 <+5>:    mov     %rsp,%rbp
0x00005555555520c <+8>:    sub     $0x10,%rsp
0x000055555555210 <+12>:   mov     %fs:0x28,%rax
0x000055555555219 <+21>:   mov     %rax,-0x8(%rbp)
0x00005555555521d <+25>:   xor     %eax,%eax
0x00005555555521f <+27>:   lea     0xe0a(%rip),%rdi    # 0x555555556030
0x000055555555226 <+34>:   mov     $0x0,%eax
0x00005555555522b <+39>:   callq   0x555555550a0 <printf@plt>
0x000055555555230 <+44>:   lea     -0x10(%rbp),%rax
0x000055555555234 <+48>:   mov     %rax,%rsi
0x000055555555237 <+51>:   lea     0xe21(%rip),%rdi    # 0x55555555605f
0x00005555555523e <+58>:   mov     $0x0,%eax
```

return

현재 함수를 실행하지 않고 탈출

```
hyochangkim@hyochangkim-ThinkPad-X390-Yoga:~/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C$ gdb -q fibwork.out
Reading symbols from fibwork.out...
(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x1204: file fibwork.c, line 79.
(gdb) r
Starting program: /home/hyochangkim/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C/fibwork.out

Breakpoint 1, main () at fibwork.c:79
79      {
(gdb) p recursive_fib
$1 = {int (int)} 0x5555555551a9 <recursive_fib>
```

```
(gdb) b recursive_fib
Breakpoint 1 at 0x11a9: file fibwork.c, line 62.
(gdb) r
Starting program: /home/hyochangkim/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C/fibwork.out
몇 번째 피보나치 항을 구할까요 ? 5

Breakpoint 1, recursive_fib (num=21845) at fibwork.c:62
62      {
(gdb) c
Continuing.

Breakpoint 1, recursive_fib (num=0) at fibwork.c:62
62      {
(gdb) p/t $eax
$1 = 100
(gdb) p/o $eax
$2 = 04
(gdb) p/d $eax
$3 = 4
(gdb) p/u $eax
$4 = 4
(gdb) p/x $eax
$5 = 0x4
(gdb) p/a $eax
$6 = 0x4
```

```
Dump of assembler code for function main:
=> 0x000055555555178 <+0>:    endbr64
0x00005555555517c <+4>:    push    %rbp
0x00005555555517d <+5>:    mov     %rsp,%rbp
0x000055555555180 <+8>:    mov     $0x0,%eax
0x000055555555185 <+13>:   callq   0x55555555149 <for_test>
0x00005555555518a <+18>:   mov     $0x0,%eax
0x00005555555518f <+23>:   pop     %rbp
0x000055555555190 <+24>:   retq

End of assembler dump.
(gdb) u
12          for_test();
(gdb) u
assembly
assembly
assembly
14      }
(gdb) █
```

p recursive_fib

함수의 주소를 확인한다

for 문

(gdb) u 입력 시 printf 출력 발생

```

58     num
59     */
60
61     int recursive_fib(int num)
62     {
63         if(num <= 0)
64         {
65             printf("올바른 값을 입력하세요!\n");
66             return -1;
(gdb) list 5
1      #include <stdio.h>
2
3      // recursive_fib(6) -> 1.recursive_fib(5) + 2.recursive_fib(4)
4      // 1.recursive_fib(5) -> 1.recursive_fib(4) + 2.recursive_fib(3)
5      // 1.recursive_fib(4) -> 1.recursive_fib(3) + 2.recursive_fib(2)
6      // 1.recursive_fib(3) -> 1.recursive_fib(2) + 2.recursive_fib(1)
7      // 1.recursive_fib(2) -> 1
8      // 2.recursive_fib(1) -> 1
9      // 1.recursive_fib(3) -> 2
10     // 2.recursive_fib(2) -> 1
(gdb) list 57
52     num    fib(2) + fib(1)
53     fib(2) = 1 -----
54     2
55     num
56     fib(1) = 1 -----
57     1
58     num
59     */
60
61     int recursive_fib(int num)
(gdb) list 85
80         int num, res;
81
82         printf("몇 번째 피보나치 항을 구할까요 ? ");
83         scanf("%d", &num);
84
85         res = recursive_fib(num);
86         printf("res = %d\n", res);
87
88         return 0;
89     }
(gdb) l
Line number 90 out of range; fibwork.c has 89 lines.

```

```

hyochangkim@hyochangkim-ThinkPad-X390-Yoga:~/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C$ gdb -q fibwork.out
Reading symbols from fibwork.out...
(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x1204: file fibwork.c, line 79.
(gdb) r
Starting program: /home/hyochangkim/proj/es02/Lv01-02/HyochangKim/C/fibwork.out

Breakpoint 1, main () at fibwork.c:79
79     {
(gdb) x/c 0x55555556062
0x55555556062: 114 'r'
(gdb)
0x55555556063: 101 'e'
(gdb)
0x55555556064: 115 's'
(gdb)
0x55555556065: 32 ' '
(gdb)
0x55555556066: 61 '='
(gdb)
0x55555556067: 32 ' '
(gdb)
0x55555556068: 37 '%'
(gdb)
0x55555556069: 100 'd'
(gdb)

```

소스 확인

l : main 함수 주변 내용 출력
l 5 : 10 행 주변 내용 출력 1 ~10

printf 문자 확인

lea , 0x00(%rip), %rdi , #0x6062

기타 (rbx)

```
(gdb) x $rbx
0x55555555290 <__libc_csu_init>: 0xfa1e0ff3
```

```
Dump of assembler code for function __libc_csu_init:
=> 0x000055555555290 <+0>:    endbr64
0x000055555555294 <+4>:    push    %r15
0x000055555555296 <+6>:    lea     0x2b03(%rip),%r15      # 0x555555557da0
0x00005555555529d <+13>:   push    %r14
0x00005555555529f <+15>:   mov     %rdx,%r14
0x0000555555552a2 <+18>:   push    %r13
0x0000555555552a4 <+20>:   mov     %rsi,%r13
0x0000555555552a7 <+23>:   push    %r12
0x0000555555552a9 <+25>:   mov     %edi,%r12d
0x0000555555552ac <+28>:   push    %rbp
0x0000555555552ad <+29>:   lea     0x2af4(%rip),%rbp      # 0x555555557da8
0x0000555555552b4 <+36>:   push    %rbx
0x0000555555552b5 <+37>:   sub     %r15,%rbp
0x0000555555552b8 <+40>:   sub     $0x8,%rsp
0x0000555555552bc <+44>:   callq   0x55555555000 <_init>
0x0000555555552c1 <+49>:   sar     $0x3,%rbp
0x0000555555552c5 <+53>:   je      0x555555552e6 <__libc_csu_init+86>
0x0000555555552c7 <+55>:   xor     %ebx,%ebx
0x0000555555552c9 <+57>:   nopl    0x0(%rax)
0x0000555555552d0 <+64>:   mov     %r14,%rdx
0x0000555555552d3 <+67>:   mov     %r13,%rsi
0x0000555555552d6 <+70>:   mov     %r12d,%edi
0x0000555555552d9 <+73>:   callq   *(%r15,%rbx,8)
0x0000555555552dd <+77>:   add     $0x1,%rbx
0x0000555555552e1 <+81>:   cmp     %rbx,%rbp
0x0000555555552e4 <+84>:   jne     0x555555552d0 <__libc_csu_init+64>
0x0000555555552e6 <+86>:   add     $0x8,%rsp
0x0000555555552ea <+90>:   pop     %rbx
0x0000555555552eb <+91>:   pop     %rbp
0x0000555555552ec <+92>:   pop     %r12
0x0000555555552ee <+94>:   pop     %r13
0x0000555555552f0 <+96>:   pop     %r14
0x0000555555552f2 <+98>:   pop     %r15
0x0000555555552f4 <+100>:  retq
```

```

n@kali:~/Documents$ python3 fibonacci.py
Fibonacci 3 (Series 2733) exited normally!

```

어셈블리 분석 (test_fun)

0x15b	<+0>	endbr64		
0x15f	<+4>	push	%rbp	메모리를 0x10 16 Byte 지역변수 공간 할당
0x160	<+5>	mov	%rsp, %rbp	
0x163	<+8>	sub	\$0x10, %rsp	
0x167	<+12>	movl	\$0x3, -0x8(%rbp)	rbp 기준 -8 Byte 지점에 num 선언 후 3 저장
0x16e	<+19>	mov	-0x8(%rbp), %eax	eax = num, 값을 저장
0x171	<+22>	mov	%eax, %edi	edi = eax res = my_func(num); 의 num 을 int my_func(int num)으로 전달
0x173	<+24>	callq	0x149 <my_fuc>	0x149 함수 호출
0x178	<+29>	mov	%eax, -0x4(%rbp)	0x4 = eax, 1 값을 저장
0x17b	<+32>	mov	-0x4(%rbp), %eax	eax = 0x4
0x17e	<+35>	mov	%eax, %esi	esi = eax
0x180	<+37>	lea	0xe7d(%rip), %rdi #0x6004	rdi = 0xe7d, 주소 값을 저장 스트림 값을 rip + 0xe7d의 주소에 있는 것을 가진다
0x187	<+44>	mov	\$0x0, %eax	
0x18c	<+49>	callq	0x050<printf@plt>	printf 수행
0x191	<+54>	mov	\$0x0, %eax	
0x196	<+59>	leaveq		mov rsp, rbp pop rbp 할당했던 공간을 회수 기존의 rbp 위치로 돌아온다
0x197	<+60>	retq		pop eip 다음 실행할 명령어의 주소를 불러온다
8바이트를 메모리에 저장하거나 음수값을 설정할 수 있다				
0x149	<+0>	endbr64		
0x14d	<+4>	push	%rbp	
0x14e	<+5>	mov	%rsp, %rbp	
0x151	<+8>	mov	%edi, -0x4(%rbp)	0x4 = edi
0x154	<+11>	mov	-0x4(%rbp), %eax	eax = 0x4
0x157	<+14>	sar	%eax	3을 >> 수행하여 eax 에 저장 함수의 리턴값을 가진다
0x159	<+16>	pop	%rbp	현재 rsp에서 값을 추출하여 main 함수 메모리에 값을 전달한다 (main -0x4(%rbp))
0x15a	<+17>	retq		call로 호출된 함수 종료, call 다음 명령줄로 이동

test - fun

어셈블리 분석 (if)

0x1a9	<+0>	endbr64	
0x1ad	<+4>	push	%rbp 메모리를 0x10 16 Byte 할당
0x1ae	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x1b1	<+8>	sub	\$0x10, %rsp
0x1b5	<+12>	mov	%fs:0x28, %rax fs:0x28에서 canary 값을 가져와 rax에 저장 해킹 방지
0x1be	<+21>	mov	%rax, -0x8(%rbp)
0x1c2	<+25>	xor	%eax, %eax xor 2 Byte, mov 3 Byte mov 보다 크기가 작다
0x1c4	<+27>	lea	0xe39(%rip), %rdi #0x6004
0x1cb	<+34>	mov	\$0x0, %eax
0x1d0	<+39>	callq	0x080<printf@plt>
0x1d5	<+44>	lea	-0xc(%rbp), %rdx
0x1d9	<+48>	lea	-0x10(%rbp), %rax
0x1dd	<+52>	mov	%rax, %rsi
0x1e0	<+55>	lea	0xe2a(%rip), %rdi #0x6011
0x1e7	<+62>	mov	\$0x0, %eax
0x1ec	<+67>	callq	0x090<scanf@plt>
0x1f1	<+72>	mov	-0xc(%rbp), %edx edx = 0xc scanf a 값 저장
0x1f4	<+75>	mov	-0x10(%rbp), %eax eax = 0x10 scanf b 값 저장
0x1f7	<+78>	mov	%edx, %esi esi = edx
0x1f9	<+80>	mov	%eax, %edi edi = eax
0x1fb	<+82>	callq	0x189<if_test> 0x189 함수 호출
0x200	<+87>	mov	%eax, %esi esi = eax(a 또는 b)
0x202	<+89>	lea	0xe0e(%rip), %rdi #0x6017
0x209	<+96>	mov	\$0x0, %eax printf 수행
0x20e	<+101>	callq	0x080<printf@plt>
0x213	<+106>	mov	\$0x0, %eax
0x218	<+111>	mov	-0x8(%rbp), %rcx
0x21c	<+115>	xor	%fs:0x28, %rcx
0x225	<+124>	je	0x22c<main+131> 두 값이 같으면 <main+131>로 점프
0x227	<+126>	callq	0x070<fail@plt>
0x22c	<+131>	leaveq	
0x22d	<+132>	retq	
0x189	<+0>	endbr64	
0x18d	<+4>	push	%rbp
0x18e	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x191	<+8>	mov	%edi, -0x4(%rbp) 0x4 = edi , scanf a 값 저장
0x194	<+11>	mov	%esi, -0x8(%rbp) 0x8 = esi , scanf b 값 저장
0x197	<+14>	mov	-0x4(%rbp), %eax eax = 0x4
0x19a	<+17>	cmp	-0x8(%rbp), %eax 0x8에 저장된 값과 eax 비교
0x19d	<+20>	jle	0x1a4<if_test+27> eax 값이 작거나 같으면 27번으로 이동
0x19f	<+22>	mov	-0x4(%rbp), %eax eax = a값 저장 후 <+30> 점프
0x1a2	<+25>	jmp	0x1a7<if_test+30>
0x1a4	<+27>	mov	-0x8(%rbp), %eax
0x1a7	<+30>	pop	%rbp 할당했던 공간을 회수 기존의 rbp 위치로 돌아온다
0x1a8	<+31>	retq	call로 호출된 함수 종료, call 다음 명령줄로 이동

어셈블리 분석 (for)

0x178	<+0>	endbr64	
0x17c	<+4>	push	%rbp
0x17d	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x180	<+8>	mov	\$0x0, %eax
0x185	<+13>	callq	0x149<for_test>
0x18a	<+18>	mov	\$0x0, %eax
0x18f	<+23>	pop	%rbp
0x190	<+24>	retq	
eax 레지스터 초기화 0x149 함수 호출 eax 레지스터 초기화 기존 rbp 위치로 돌아온다 다음 실행할 명령어의 주소를 불러온다			
0x149	<+0>	endbr64	
0x14d	<+4>	push	%rbp
0x14e	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x151	<+8>	sub	\$0x10, %rsp
0x155	<+12>	movl	\$0x0, -0x4(%rbp)
0x15c	<+19>	jmp	0x16e<for_test+37>
0x15e	<+21>	lea	0xe9f(%rip), %rdi #0x6004
0x165	<+28>	callq	0x050<puts@plt>
0x16a	<+33>	addl	\$0x1, -0x4(%rbp)
0x16e	<+37>	cmpl	\$0x2, -0x4(%rbp)
0x172	<+41>	jle	0x15e<for_test+21>
0x174	<+43>	nop	
0x175	<+44>	nop	
0x176	<+45>	leaveq	
0x177	<+46>	retq	
메모리를 0x10 16 Byte 지역변수 공간 할당 값 0 을 rbp 에서 0x4만큼 떨어진 주소에 저장 DWORD 4 Byte 만큼 저장 <+37> 으로 이동 rdi = 0xe9f , 주소 값 저장 printf 출력 1(0x4) 저장 = 0(0x4) + 1(\$0x1) , i++ 0x4 주소의 저장된 값과 0x2(2)를 비교 <+37> 참이면 for_test <+21> 로 점프 아무 것도 하지 않음 아무 것도 하지 않음 할당했던 공간을 회수 기존의 rbp 위치로 돌아온다 call로 호출된 함수 종료, call 다음 명령줄로 이동			

어셈블리 분석 (while)

0x182	<+0>	endbr64	
0x186	<+4>	push	%rbp
0x187	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x18a	<+8>	mov	\$0x0, %eax
0x18f	<+13>	callq	0x149<while_test>
0x194	<+18>	mov	\$0x0, %eax
0x199	<+23>	pop	%rbp
0x19a	<+24>	retq	
0x149 함수 호출			
할당했던 공간을 회수기존의 rbp 위치로 돌아온다			
0x149	<+0>	endbr64	
0x14d	<+4>	push	%rbp
0x14e	<+5>	mov	%rsp, %rbp
0x151	<+8>	sub	\$0x10, %rsp
0x155	<+12>	movl	\$0x3, -0x4(%rbp)
0x15c	<+19>	jmp	0x178<while_test+47>
0x15e	<+21>	mov	-0x4(%rbp), %eax
0x161	<+24>	mov	%eax, %esi
0x163	<+26>	lea	0xe9a(%rip), %rdi #0x6004
0x16a	<+33>	mov	\$0x0, %eax
0x16f	<+38>	callq	0x050<printf@plt>
0x174	<+43>	subl	\$0x1, -0x4(%rbp)
0x178	<+47>	cmpl	\$0x0, -0x4(%rbp)
0x17c	<+51>	jne	0x15e<while_test+21>
0x17e	<+53>	nop	
0x17f	<+54>	nop	
0x180	<+55>	leaveq	
0x181	<+56>	retq	
메모리를 0x10 16 Byte 지역변수 공간 할당			
rbp 기준 -4 Byte 지점에 num 선언 후 3 저장			
<while_test+47> 로 점프			
eax = 3			
esi = eax			
2(0x4) = 3(0x4) - 1(0x0)			
0x4(3) != 0x0(0)			
비교 결과가 다를 때 <+21>로 점프			
할당했던 공간을 회수기존의 rbp 위치로 돌아온다			
call로 호출된 함수 종료, call 다음 명령줄로 이동			

어셈블리 분석 (메모리)

```
main <+0>
(gdb) p/x $rbp
$1 = 0x0
(gdb) p/x $rsp
$2 = 0x7fffffffde68
```

<+4>

push %rbp

0x68	rbp
0x60	rsp

rbp를 rsp에 밀어 넣는다
0x68 rbp

<+5>

mov \$rsp, %rbp

0x68	
0x60	rsp = rbp

rbp 는 이전 주소보다 8 Byte 확장된 공간을 지시
0x68

<+8>

sub \$0x10, %rsp

0x68	
0x60	rbp
0x58	
0x50	rsp

rsp 주소 값 - 0x10 = ?
? 를 rsp에 저장해서 16 Byte 공간 확보

<+12>

sub \$0x3, -0x8(%rbp)

0x68	
0x60	rbp
0x58	3 (num)
0x50	rsp

rbp 기준 - 8 Byte 지점에 3 저장

<+19>

mov -0x8(%rbp), %eax

eax	3 (num)
-----	-----------

eax 에 3 값 저장

<+22>

mov %eax, %edi

eax	3 (num)
edi	3 (num)

edi (임시 저장 레지스터) = eax
res = my_func(num); 의 num을 int my_func(int num)으로 전달

어셈블리 분석 (메모리)

<+24> callq 0x149 <my_func> 진입

0x68	
0x60	rbp (main)
0x58	3 (num)
0x50	
0x48	<main + 29> 복귀 주소

복귀 주소를 스택에 저장

my_func 작업 종료되면 call 다음 주소 값으로 이동

my_func <+0>

(gdb) x \$rbp

call 이후 8 Byte 할당 받음

0x7fffffffde60: 0x00000000

(gdb) x \$rsp

0x7fffffffde48: 0x55555178

<+4> push %rbp

0x68	
0x60	rbp (main)
0x58	3
0x50	
0x48	<main + 29> 복귀 주소, rbp

rbp를 rsp에 밀어 넣는다

어셈블리 분석 (메모리)

0x40	rsp
------	-----

<+5> mov %rsp, %rbp

0x68	
0x60	rbp (main)
0x58	3
0x50	
0x48	<main + 29> 복귀 주소
0x40	rsp = rbp

rbp 는 이전 주소보다 8 Byte 확장된 공간을 지시

<+8> mov %edi, -0x4(%rbp)

0x68	
0x60	rbp (main)
0x58	3 (num)
0x50	
0x48	<main + 29> 복귀 주소
0x40	rsp = rbp
0x3c	3 (num)

0x3c 주소 값에 3 값 저장

<+14> sar %eax

3 (eax) 값을 >> 수행하여 다시 eax에 저장 (함수 리턴값 사용)

pop %rbp

0x68	
0x60	rbp
0x58	3 (num)
0x50	
0x48	<main + 29> 복귀 주소

값을 추출하고 할당했던 공간을 회수, 기존의 rbp 위치로 복귀

<+17>

	retq
0x68	
0x60	rbp
0x58	3 (num)
0x50	rsp

<main +29> 로 돌아온다

어셈블리 분석 (메모리)

<+29> mov %eax, -0x4(%rbp)

0x68	
0x60	rbp
0x5c	1
0x58	3 (num)
0x50	rsp

rbp 기준 - 4 Byte 지점에 1 저장

<+35> mov %eax, %esi

printf 출력하기 위해 %esi에 1 값 저장

<+37> lea 0xe7d(%rip), %rdi

스트림 (프로그램과 입력장치 또는 출력장치 사이의 다리 역할을 하는 매개체)

<+54> mov \$0x0 %eax

eax 레지스터 초기화

<+59> leaveq

할당했던 공간 회수, 기존 rbp 위치로 돌아온다

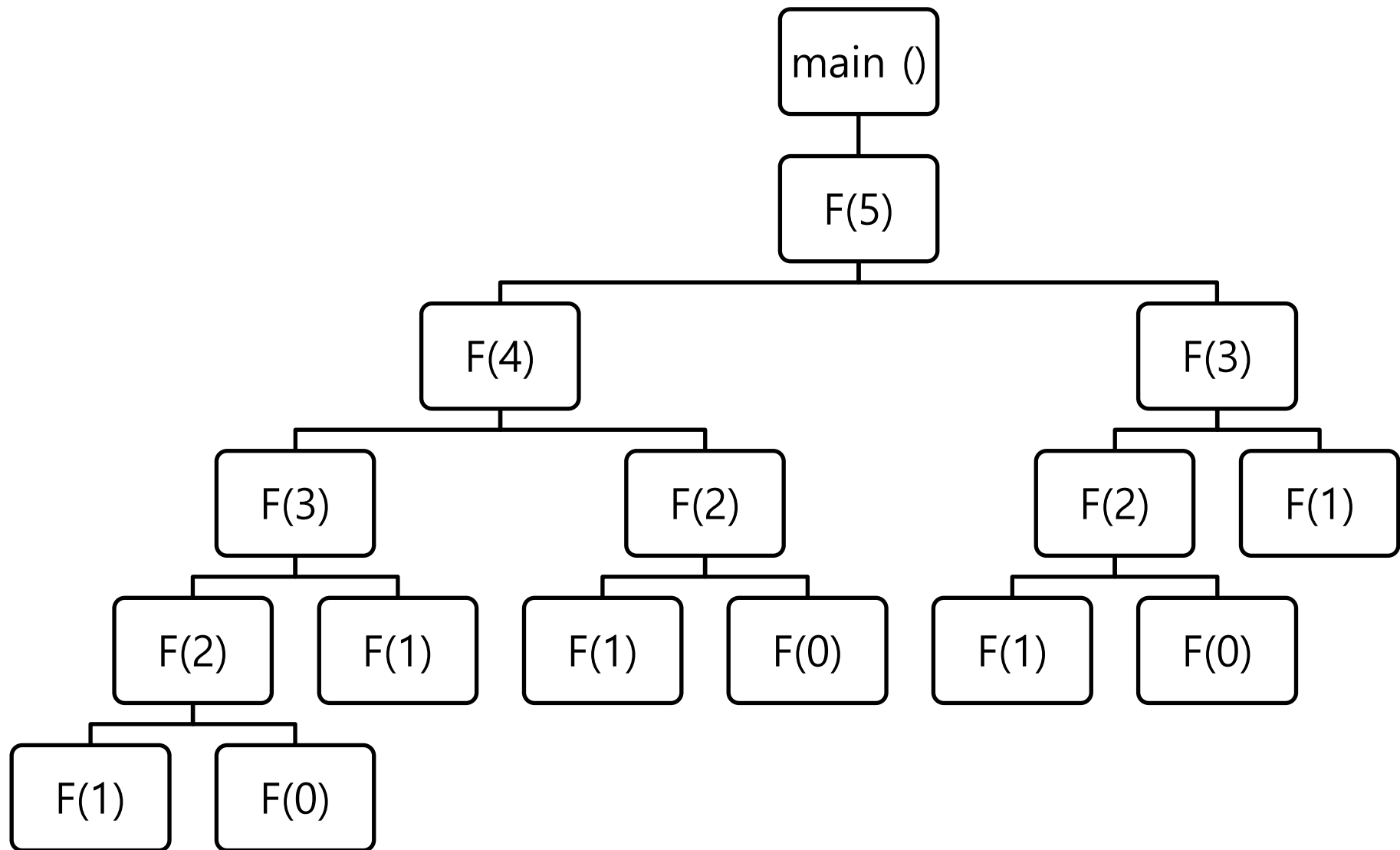
main <+0>

(gdb) p/x \$rbp

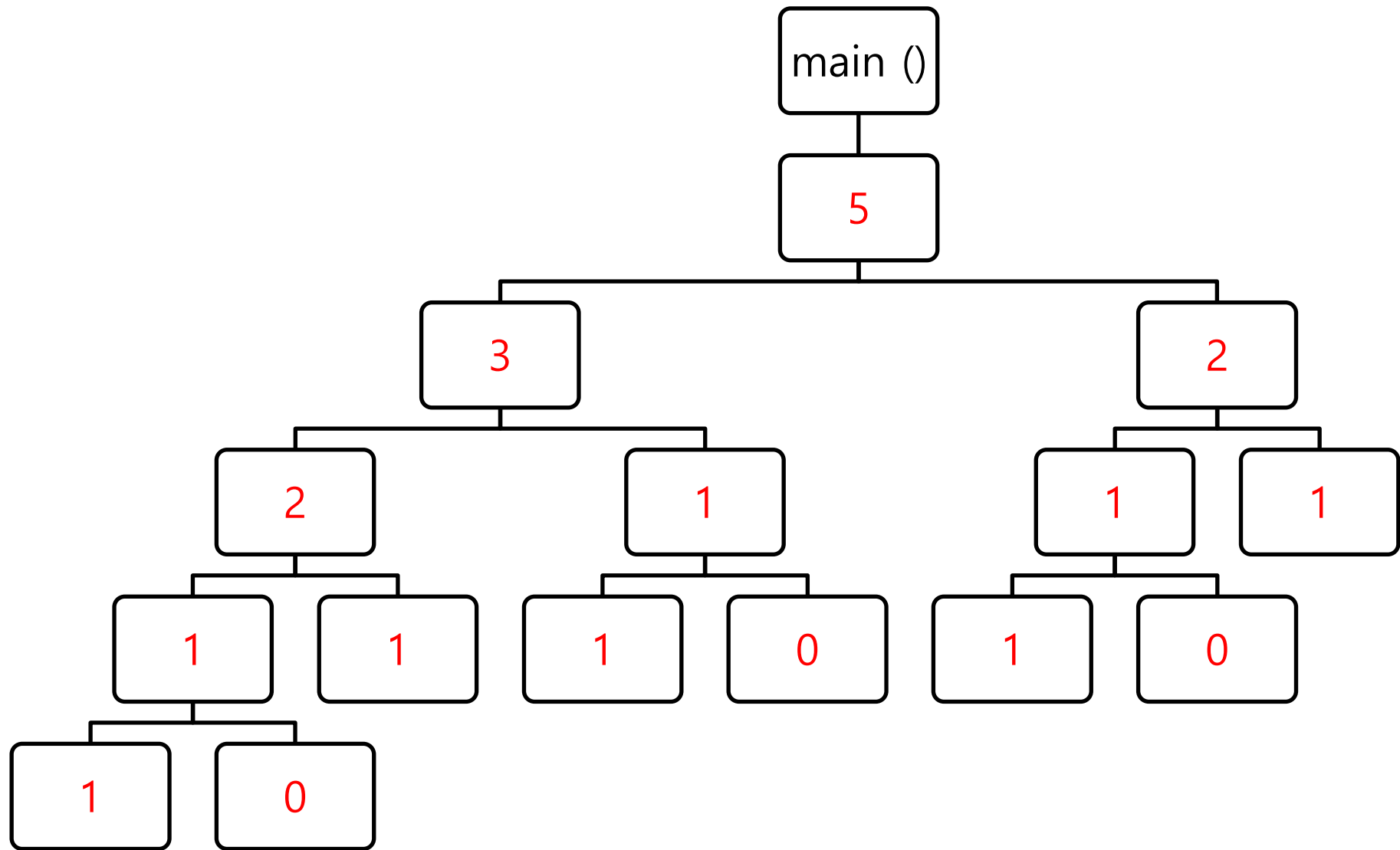
\$1 = 0x0

(gdb) p/x \$rsp

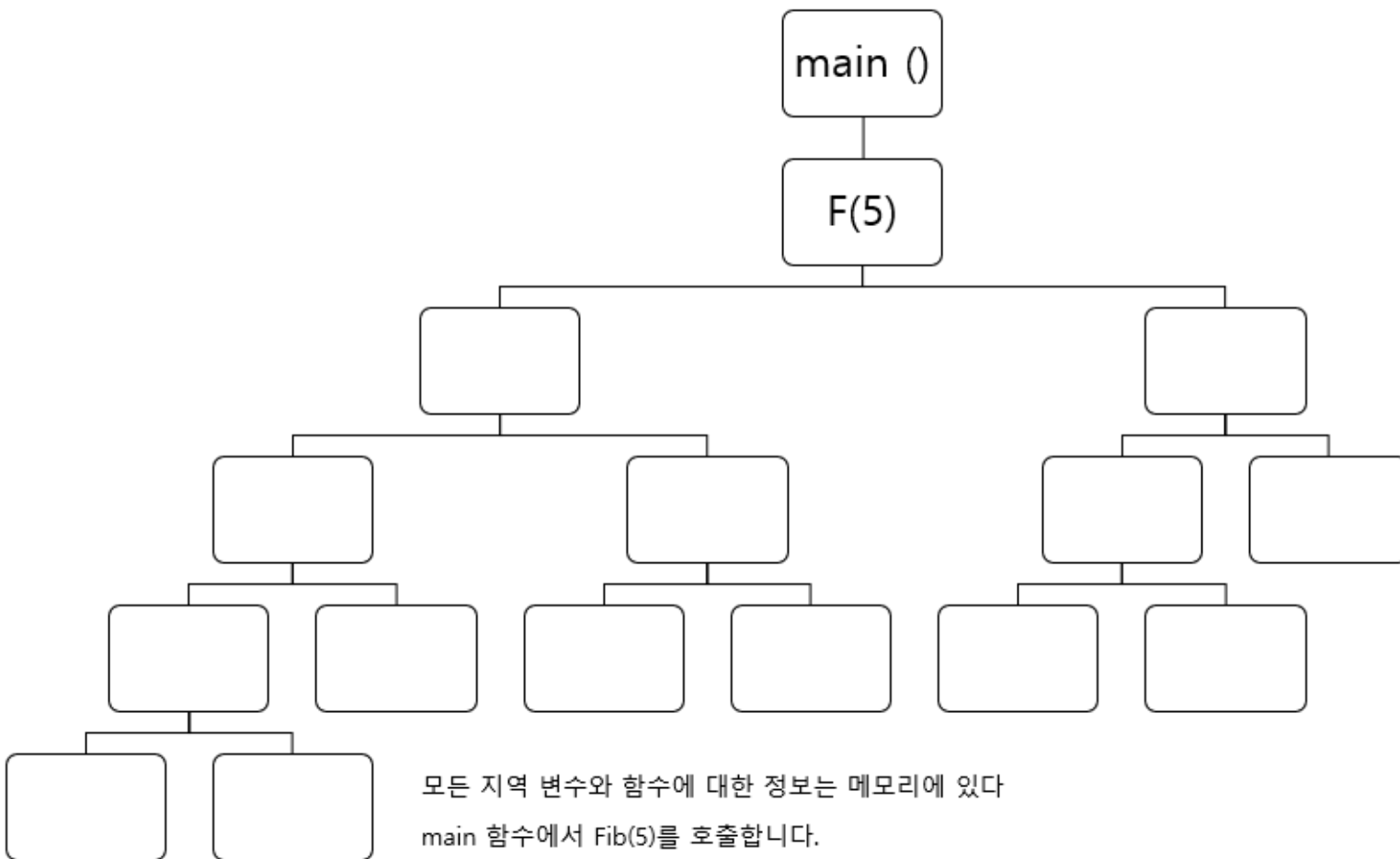
\$2 = 0x7fffffffde68



재귀 함수 분석



재귀 함수 분석



모든 지역 변수와 함수에 대한 정보는 메모리에 있다

main 함수에서 `Fib(5)`를 호출합니다.

`F(5)`가 메모리에 저장되고 실행 중... `main ()`은 일시 중지된 상태로 저장되어 있다

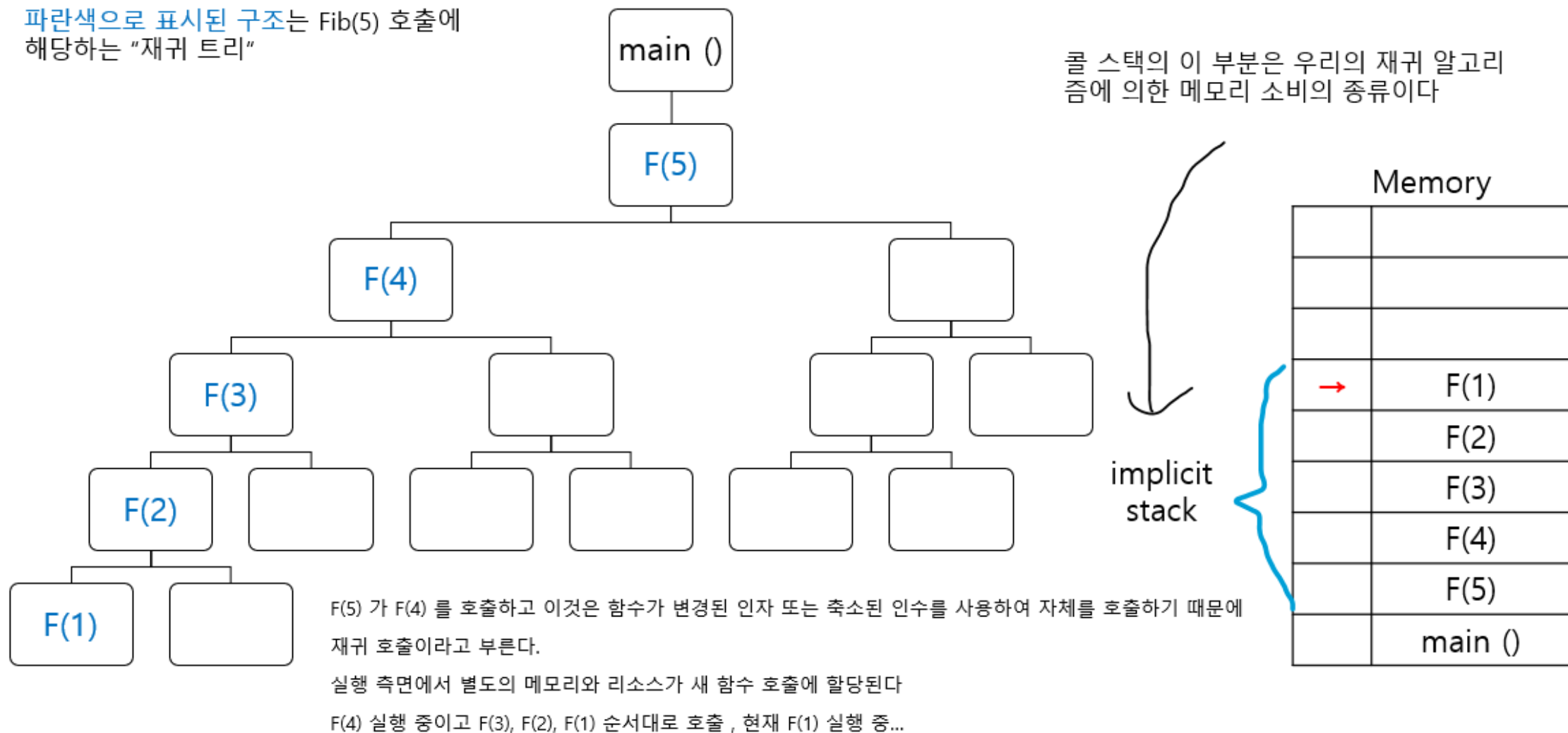
→ 화살표는 나머지 기능이 일시 중지된 상태에서 현재 실행 중인 기능을 지시.

Memory

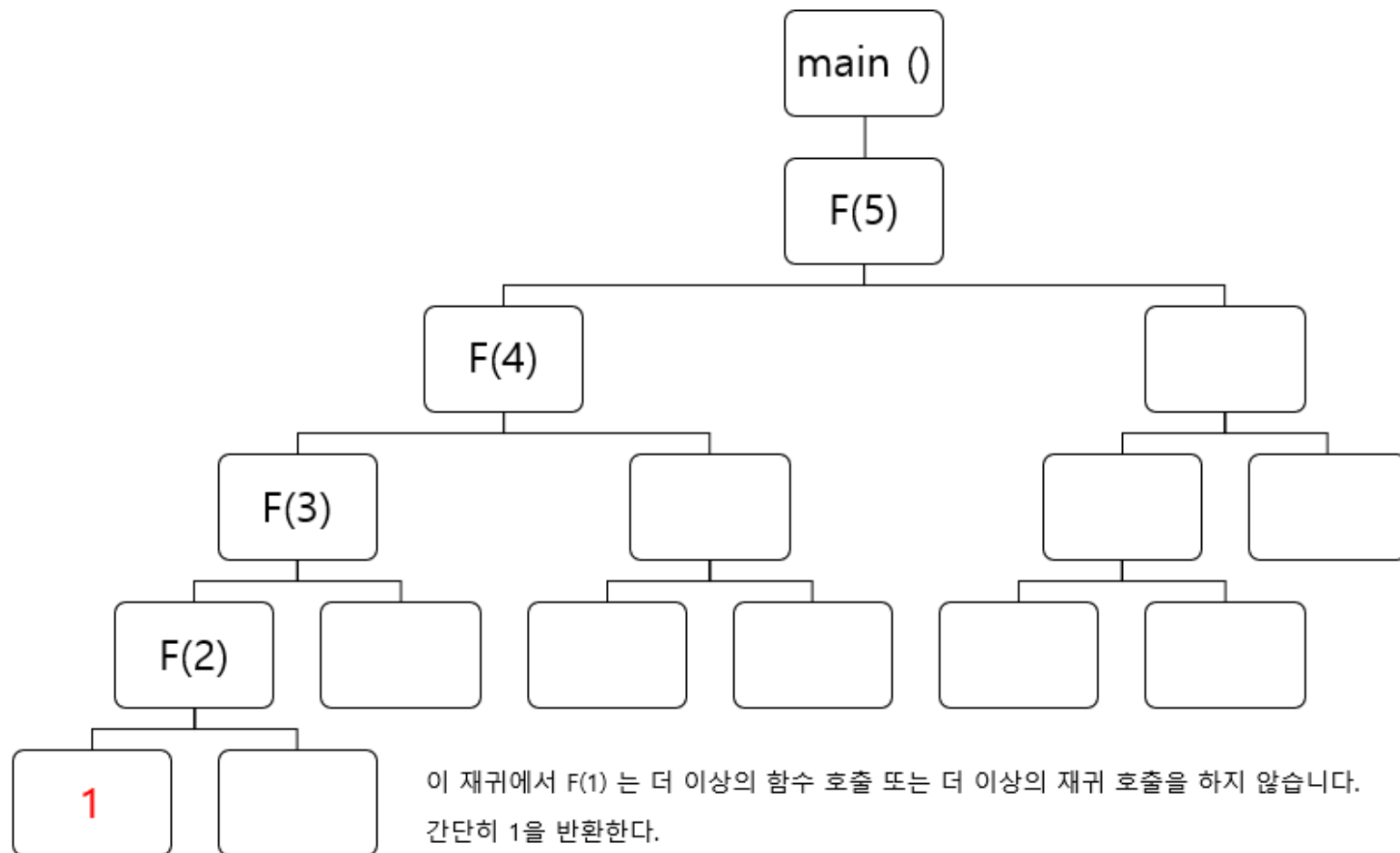
→	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석

파란색으로 표시된 구조는 Fib(5) 호출에 해당하는 "재귀 트리"



재귀 함수 분석



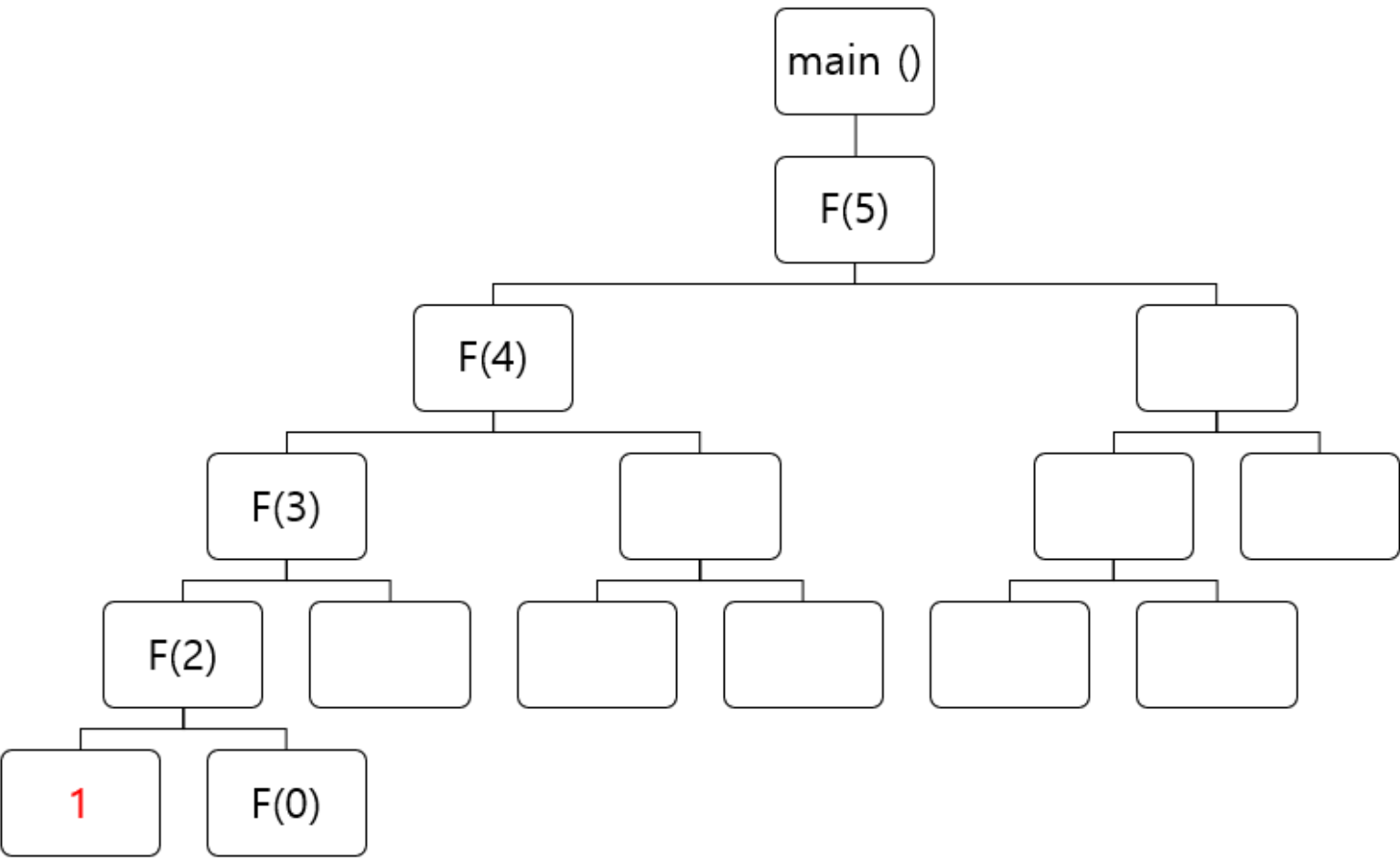
이 재귀에서 F(1) 는 더 이상의 함수 호출 또는 더 이상의 재귀 호출을 하지 않습니다.
간단히 1을 반환한다.

F(1) 이 완료되고 메모리에서도 pop , F(2) 로 돌아간다

Memory

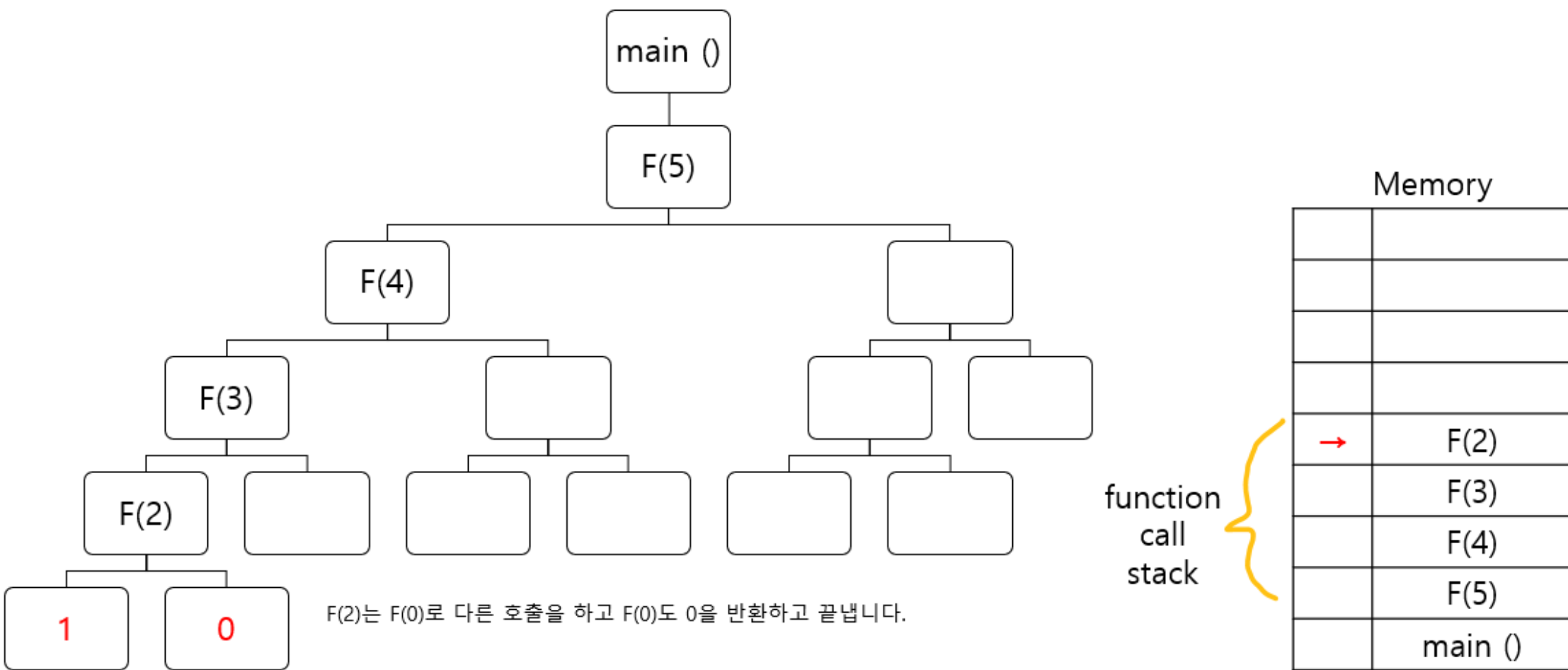
→	F(2)
	F(3)
	F(4)
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석

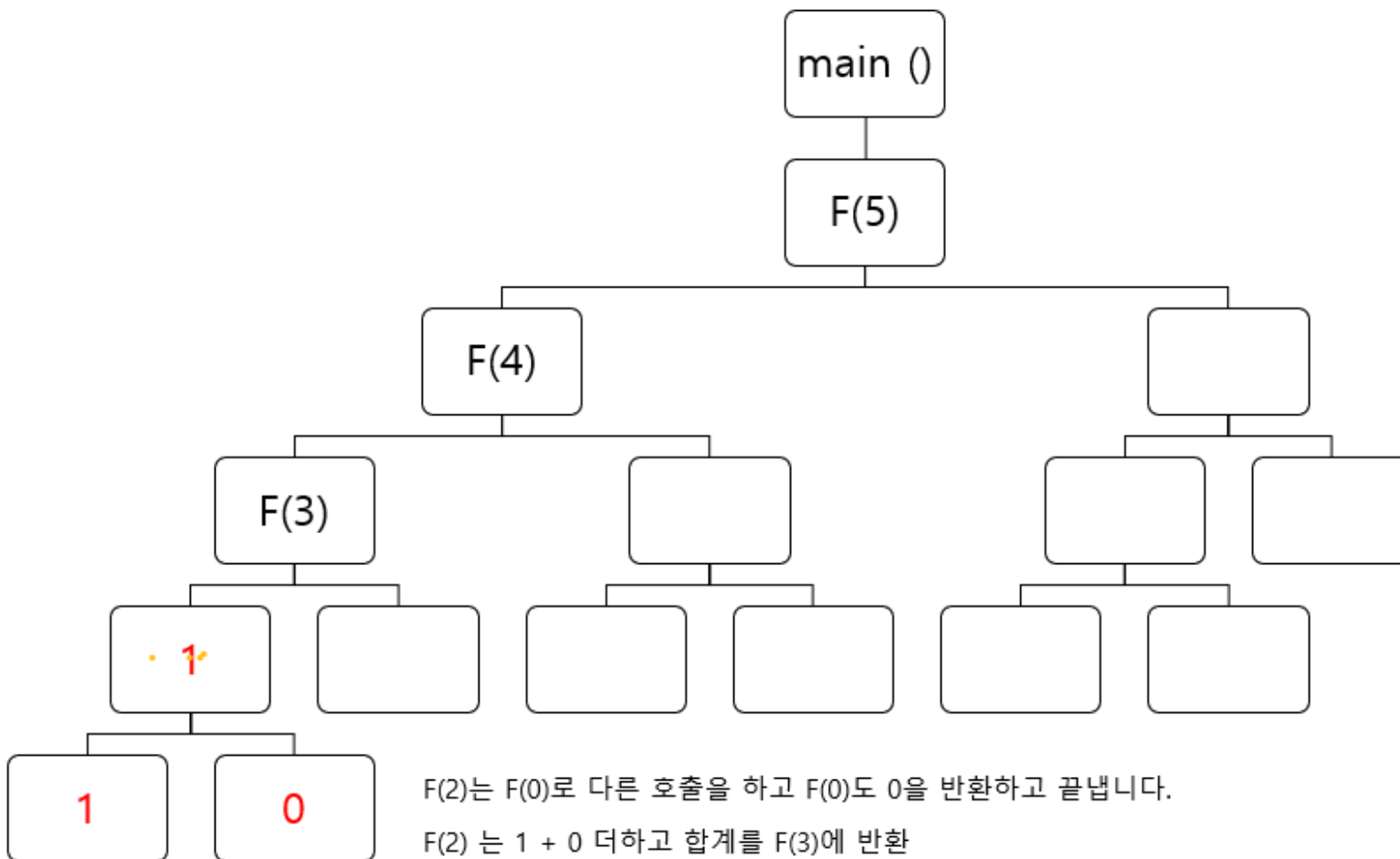


Memory	
→	F(0)
	F(2)
	F(3)
	F(4)
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석



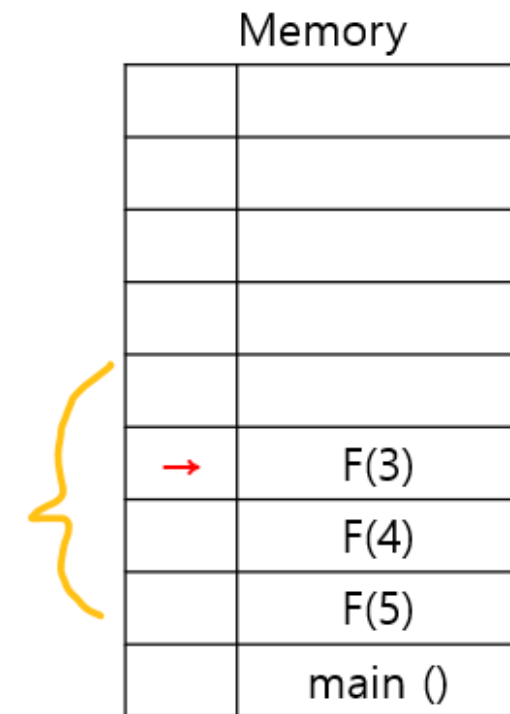
재귀 함수 분석



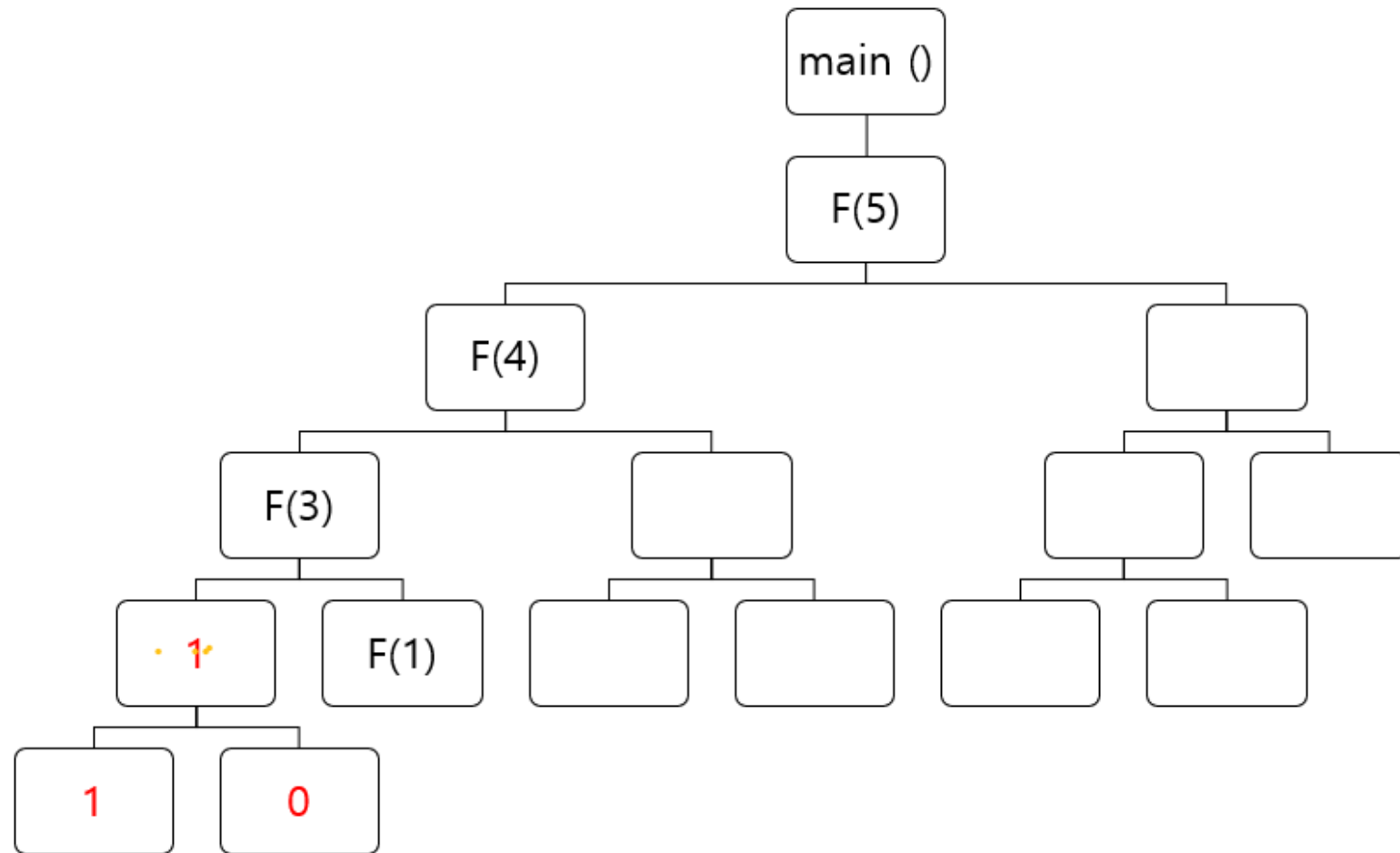
F(2)는 F(0)로 다른 호출을 하고 F(0)도 0을 반환하고 끝냅니다.

F(2)는 1 + 0 더하고 합계를 F(3)에 반환

F(3)이 다시 재개되고 이제 F(3)이 F(2)를 얻었으므로 F(1)을 다시 호출하고
메모리에 밀어 넣고 pop이 계속된다



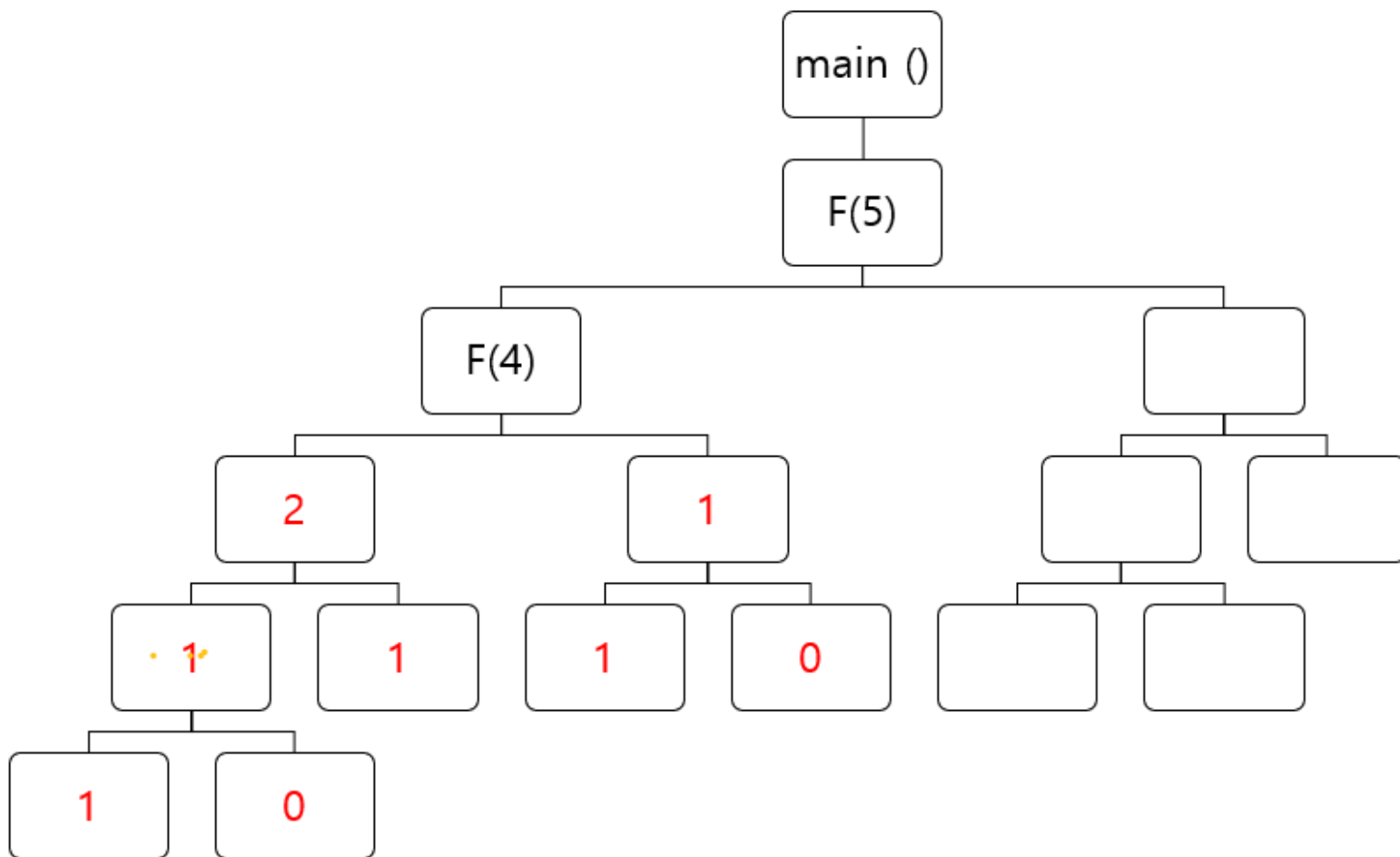
재귀 함수 분석



Memory

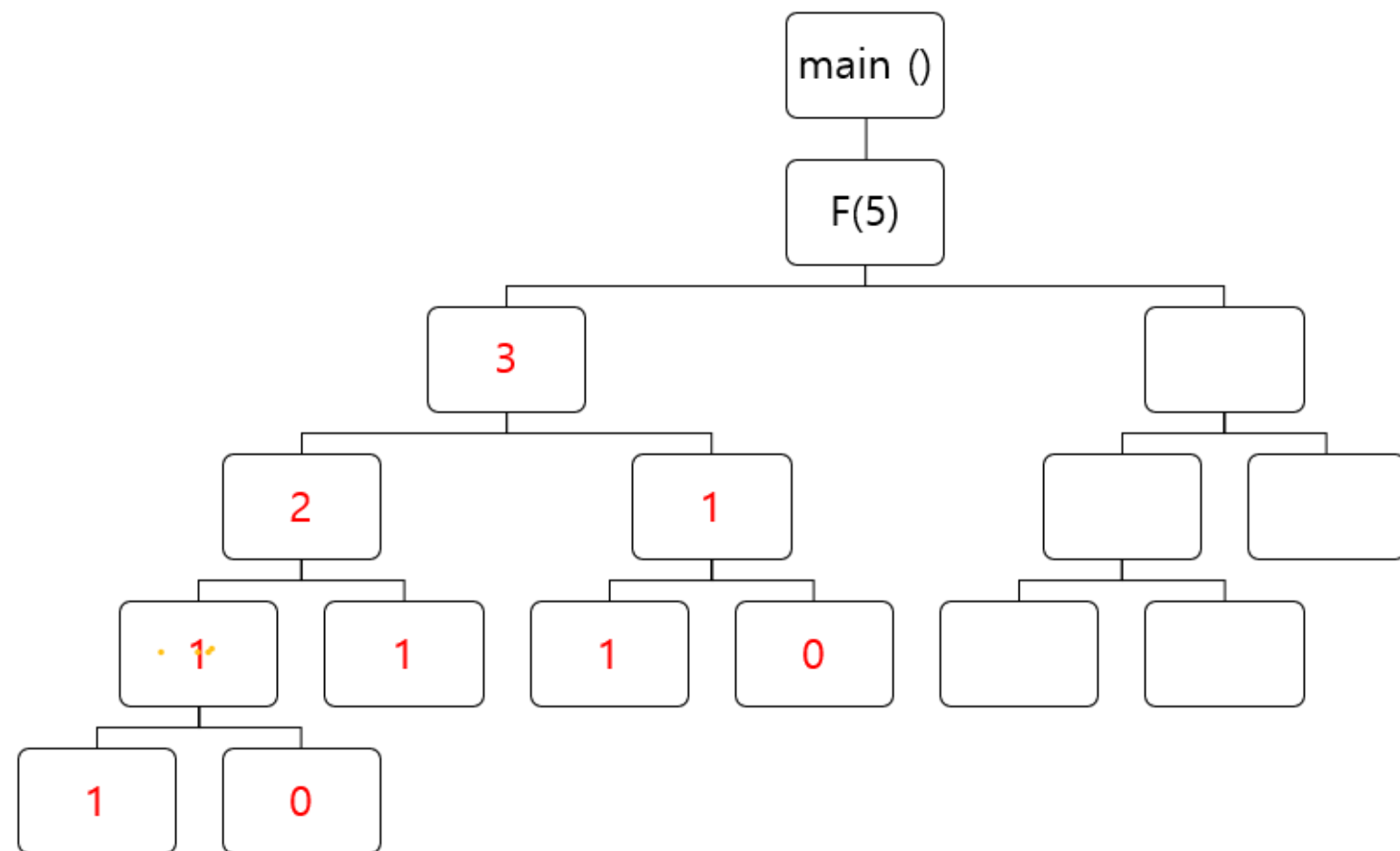
→	F(1)
	F(3)
	F(4)
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석



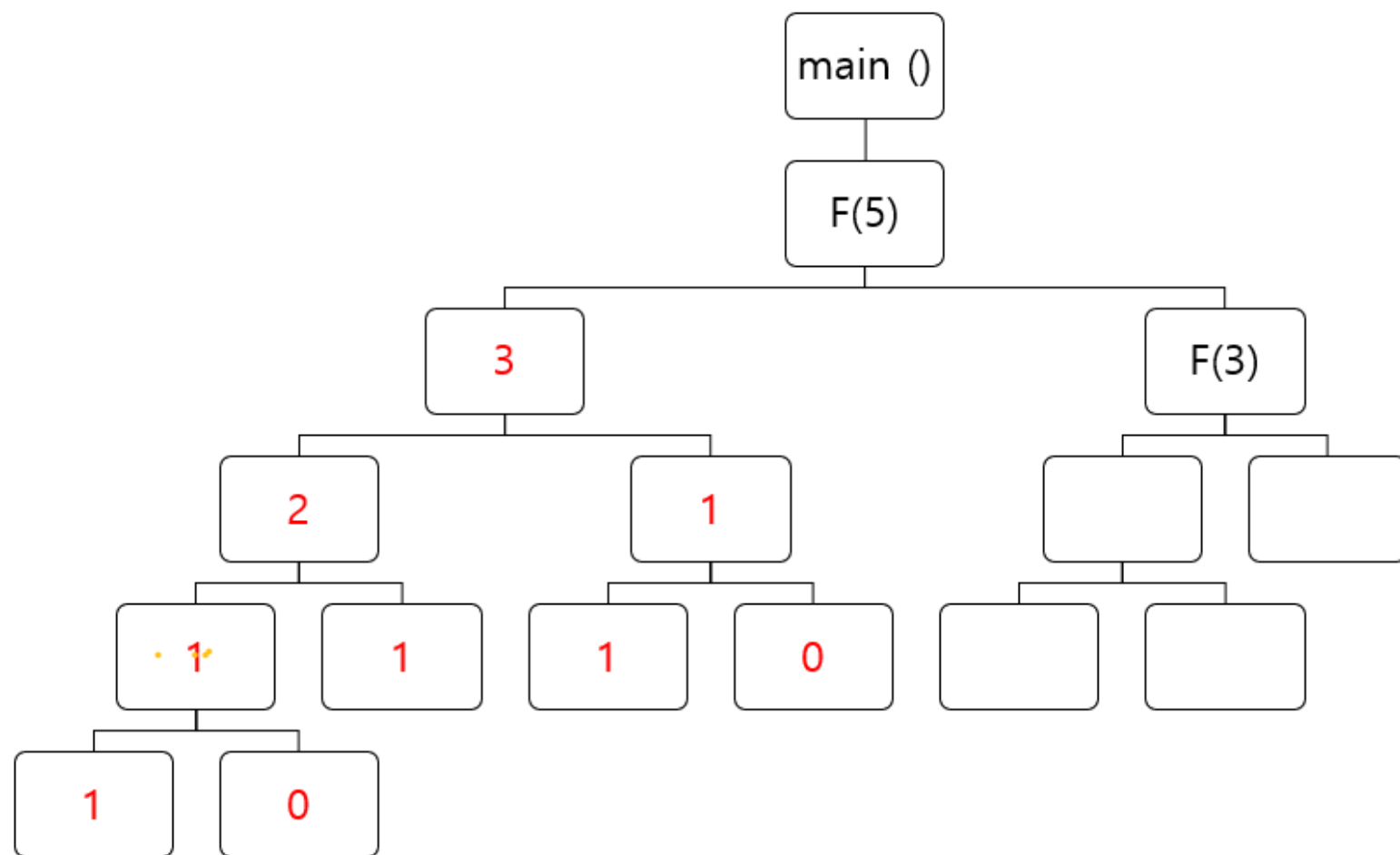
Memory	
→	F(4)
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석



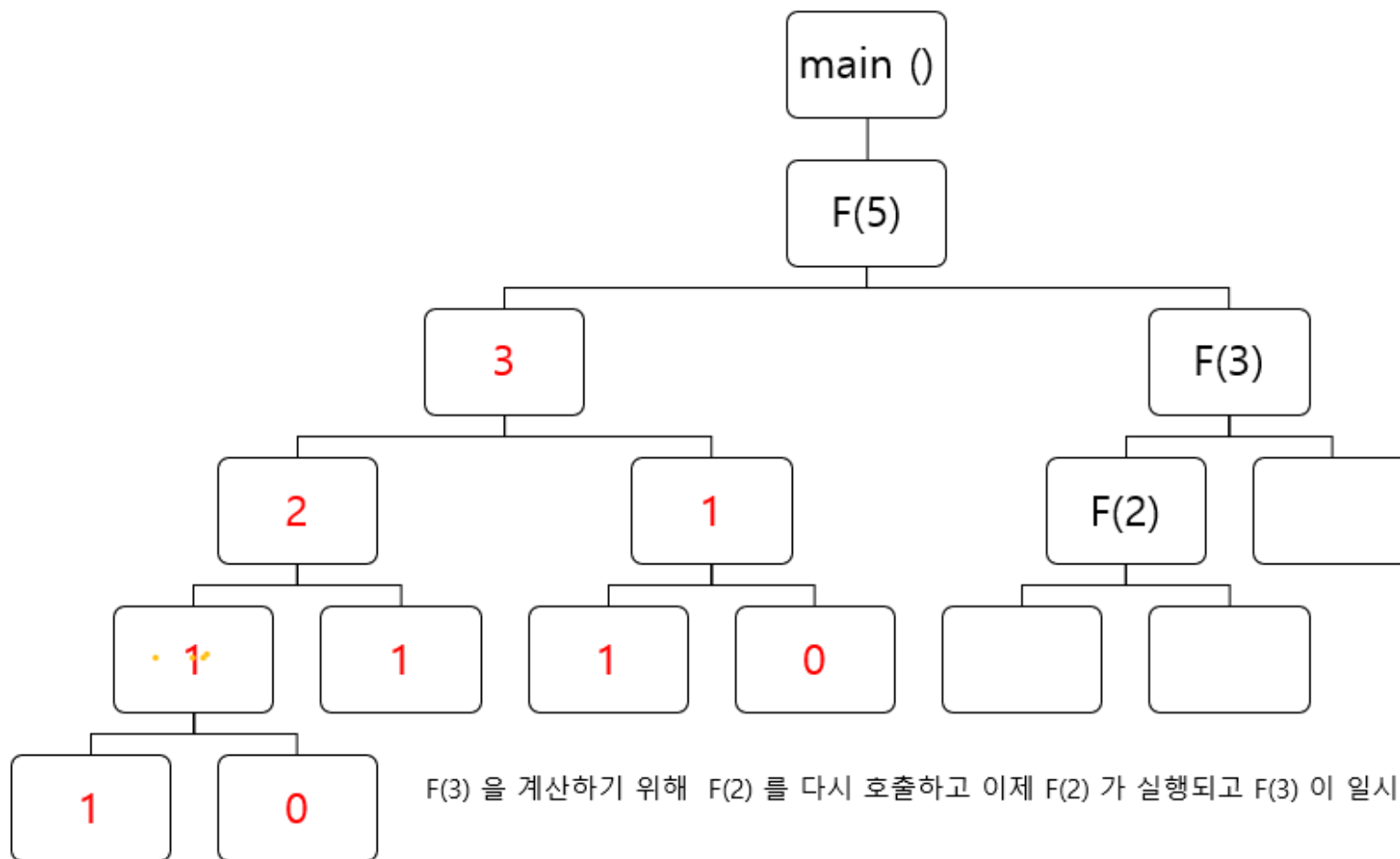
Memory	
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석



Memory	
→	F(3)
	F(5)
	main ()

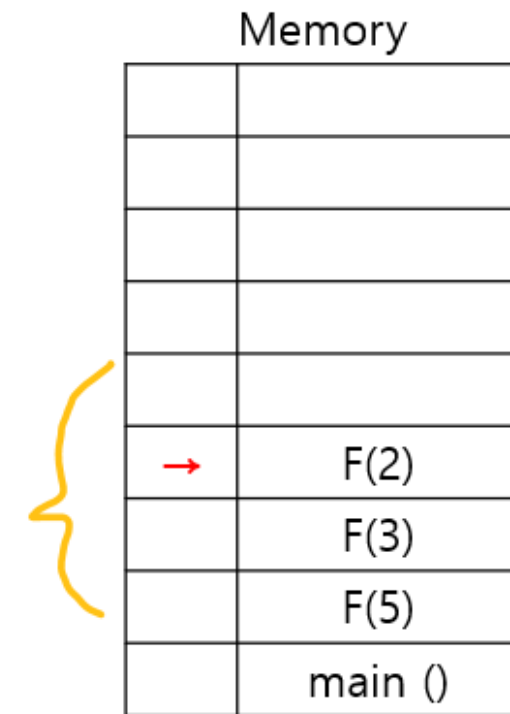
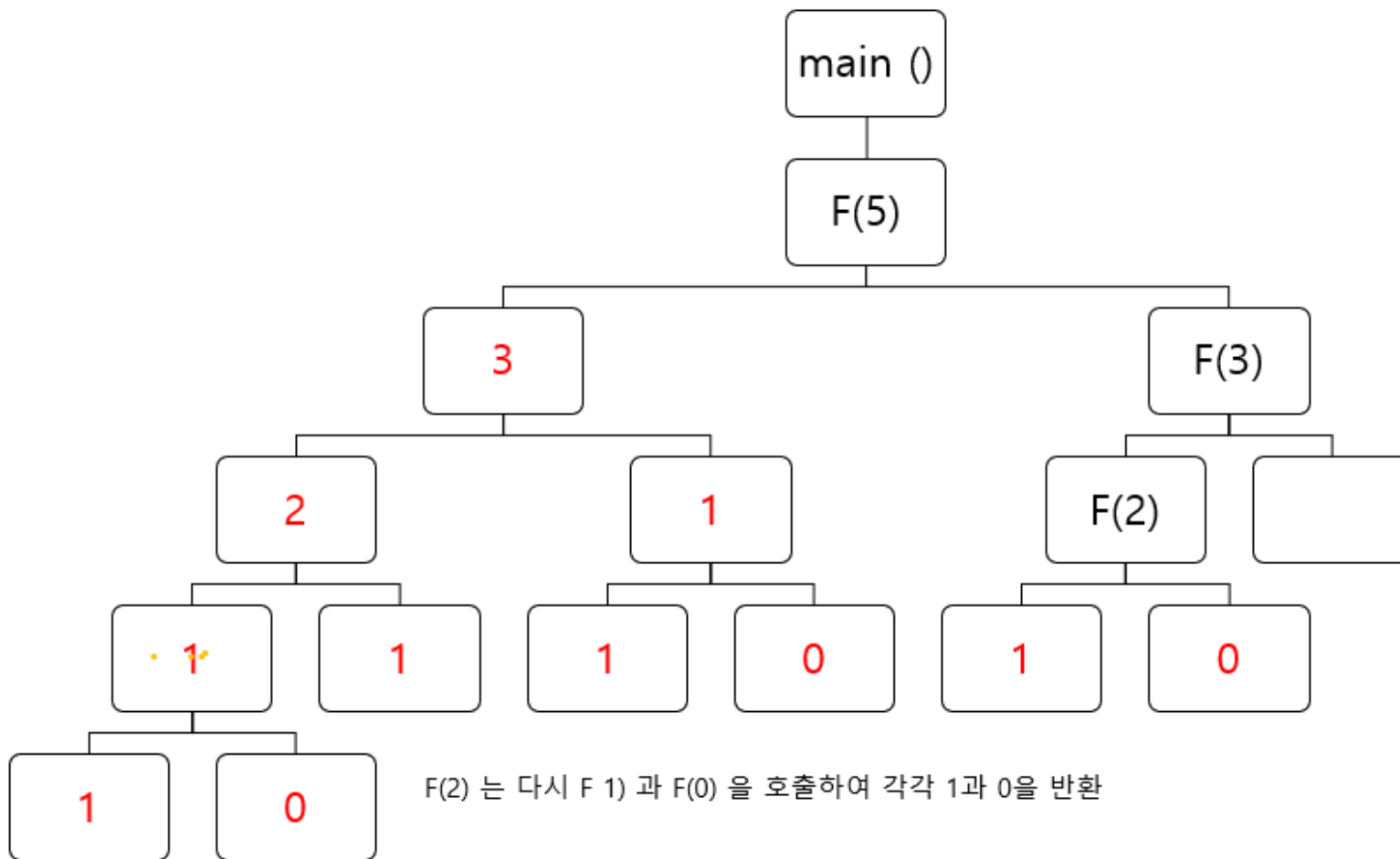
재귀 함수 분석



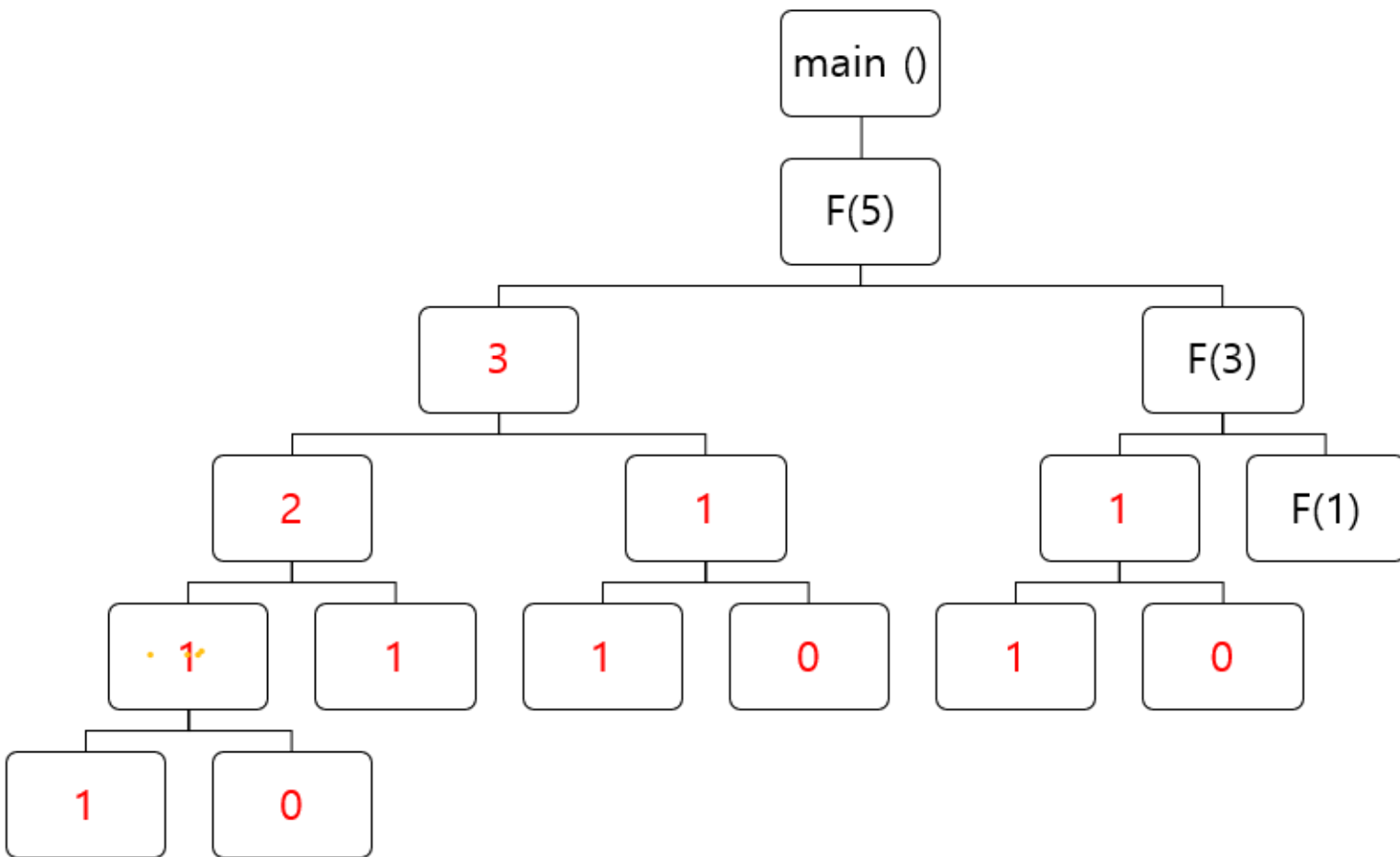
F(3) 을 계산하기 위해 F(2) 를 다시 호출하고 이제 F(2) 가 실행되고 F(3) 이 일시 중지된 상태

Memory	
→	F(2)
	F(3)
	F(5)
	main ()

재귀 함수 분석



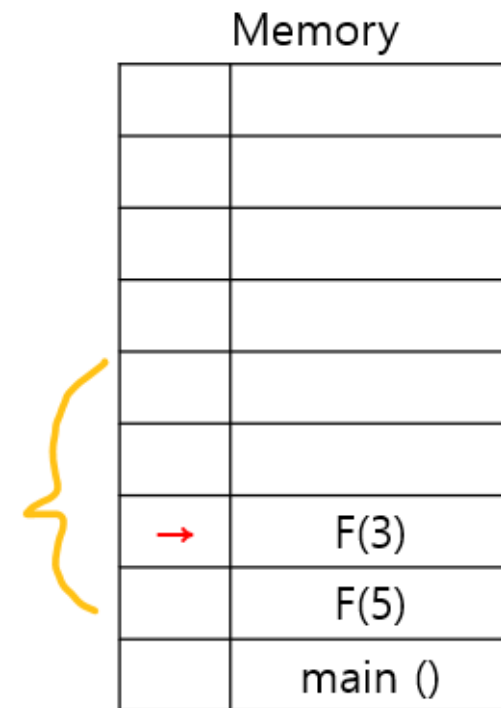
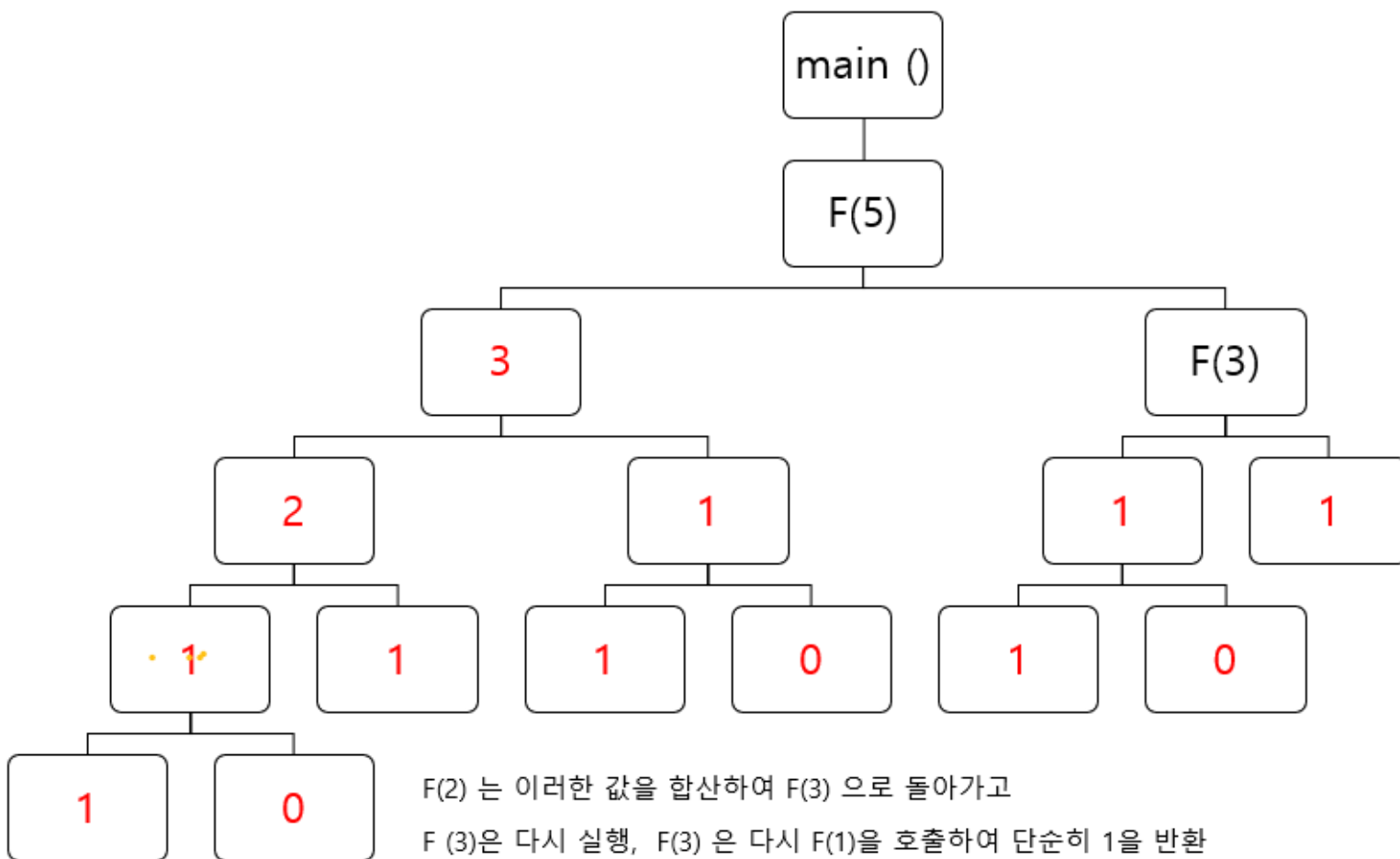
재귀 함수 분석



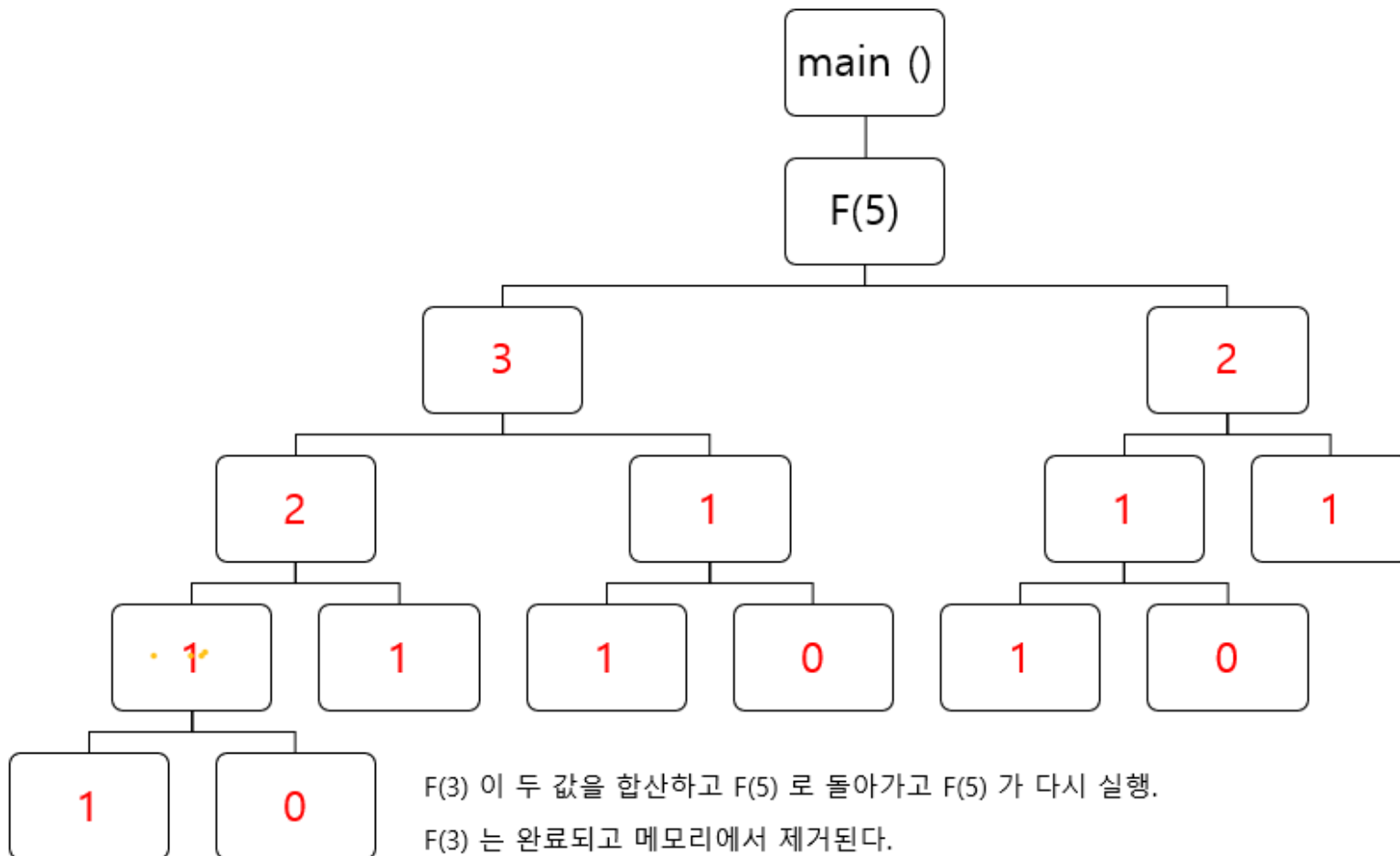
Memory

→	F(1)
	F(3)
	F(5)
	main ()

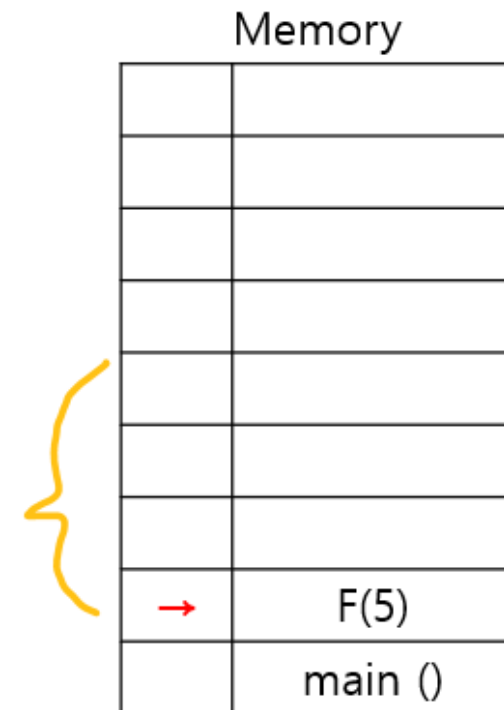
재귀 함수 분석



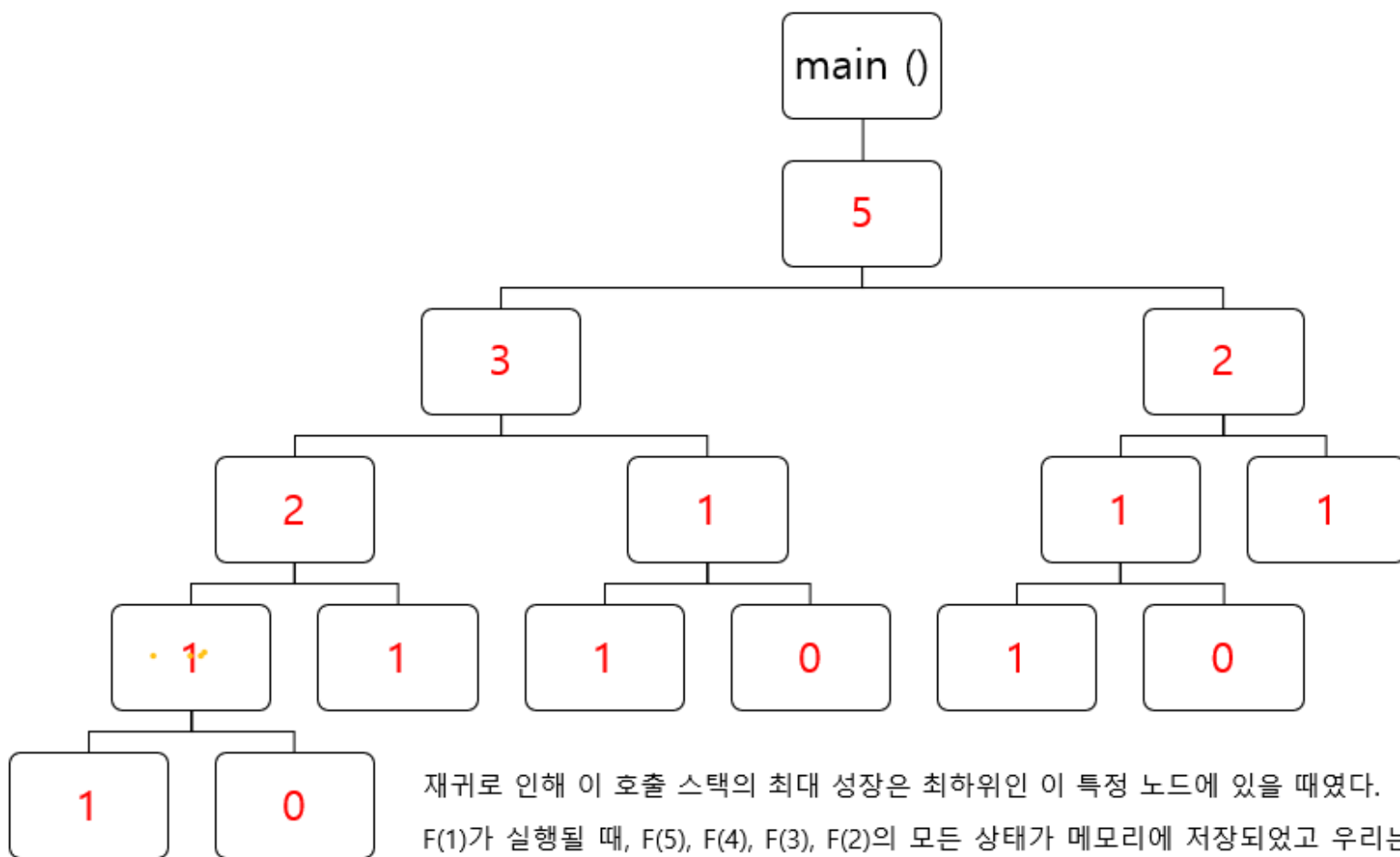
재귀 함수 분석



F(3) 이 두 값을 합산하고 F(5) 로 돌아가고 F(5) 가 다시 실행.
F(3) 는 완료되고 메모리에서 제거된다.
F(5) 는 두 값을 합산하고 호출자인 main 함수로 돌아간다.



재귀 함수 분석



재귀로 인해 이 호출 스택의 최대 성장은 최하위인 이 특정 노드에 있을 때였다.

F(1)가 실행될 때, F(5), F(4), F(3), F(2)의 모든 상태가 메모리에 저장되었고 우리는 메모리에서 5 단위의 공간을 소비하고 있었고 콜 스택은 이보다 더 크게 증가하지 않았다.

함수 호출의 수는 5개, 소비되는 최대 메모리는 5개

Memory	
→	main ()

