

두 그림 모두 b가 지역 변수이기에 스택을 사용하고 있다. 그리고 두 그림 모두 같은 동작을 수행한다. 차이점은 그림 2의 동작을 할 때는 해당 메모리의 값을 레지스터에 저장하고, 레지스터를 통해 메모리를 참조한다. 그와 조금 다르게 그림 3의 동작을 할 때는 레지스터에 따로 주소를 저장하지 않는다.

## (2) 실습 B 관련(LAB2 P20)

int형 배열을 선언 및 초기화하고 그 배열의 시작주소를 char형 포인터로 강제 캐스팅한 뒤, 그 포인터변수를 이용하여 배열의 내용이 아래와 같이 되도록 C코드를 작성해 보세요. 주석을 포함하는 코드와 결과 화면을 캡처하여 보고서에 첨부하세요.

```

46 int i;
47
48 a = (char*)mem;
49 for (i = 0; i < 3; i++)
50 {
51     *(a + i) = 10;
52 }
53
54 b = (int*)(mem + 4);
55 for (i = 0; i < 3; i++)
56 {
57     *(b + i) = 1;
58 }
59
60 c = (long long*)(mem + 16);
61 for (i = 0; i < 3; i++)
62 {
63     *(c + i) = 12;
64 }*/
65
66 int mem[40] = {0, }; //int형 배열 40만큼 선언, 초기화
67
68 for (int i = 0; i < 16; i++)
69     *((char*)mem + i) = (i%3 == 0) ? 10 : 0;
70 //배열 시작 주소 char형 포인터로 강제 형 변환
71 //조건 참이면 10, 거짓이면 0
72 }
73
74
75 void example4()
76 {
77     int buf[5] = {0, };
78     int i = 0;
79
80     printf("\nInput buffer value: ");
81     while (i < 10)
            
```

address	hex
0xffffefe4	0a 00 00 0a 00 00 0a 00
0xffffefec	00 0a 00 00 0a 00 00 0a
0xffffeff4	00 00 00 00 00 00 00 00
0xffffeffc	00 00 00 00 00 00 00 00

<수정된 C코드와 주석>

<결과>

## (3) 실습 C 관련(LAB2 P26)

main 함수에 example3() 함수를 추가하고 재빌드하세요. 프로그램을 실행하면 p26 아래 사진처럼 메모리가 출력된 것을 볼 수 있습니다. 왜 이러한 결과가 나왔는지 indexing 관점에서 설명해 보세요. 13/16/22/26번줄 str 명령어 수행결과에 주목하세요). 메모리 출력 결과와 함께 보고서에 첨부하세요.

memory	
0xffff074	0xffff093
address	hex
more	
0xffff074	02 00 00 00
0xffff078	00 00 00 00
0xffff07c	04 00 00 00
0xffff080	03 00 00 00
0xffff084	7c 05 01 00
0xffff088	30 0f 01 00
0xffff08c	58 01 01 00
0xffff090	00 00 00 00
more	

원래 0xffff2074의 자리에 값 1이 저장되어 있어야한다. 13번 줄에서 값1을 pre-indexing 방식으로 저장하고, 16번 줄에서 값 2를 post-indexing 방식으로 저장한다. post-indexing으로 해서 4를 더한 자리에 저장하는 것이 아닌, 원래 sp자리에 저장하게 되어 값이 덮어쓰기 되었다.

16번 줄에서 post-indexing으로 변경된 메모리 주소로 19번 줄에서 값 0을 저장하게 되어 0xffff078자리에 0이 저장되었다.

22번 줄에서 auto-indexing으로 먼저 sp+8이 계산되어 0xffff080의 자리에 값 3이 저장되었다. 그리고 sp값이 sp+8로 변경되었다.

26번 줄에서 pre-indexing으로 [sp, r0, lsl # 2]로 결정되는 메모리의 주소는  $sp - r0 * 2 * 2 = sp - 4$  이고 그 자리는 0xffff07c이다. 이 자리에 값 4가 저장되게 된다.

#### (4) 실습 D 관련(LAB2 P33)

main 함수에 example4() 함수를 추가하고 재빌드합니다. example4() 함수를 call 하자마자 스택에 저장하는 리턴 주소가 몇 번지 주소에 저장되는지 그 메모리 주소값, 그 주소에 저장된 리턴값을 디버거를 이용하여 확인하세요. 확인하는 과정을 캡처하여 설명과 함께 보고서에 첨부하세요. (main 함수에서 example4() line에 breakpoint를 걸어서 disassembly 화면을 보면 [address1] bi [address2] <example4> 코드가 보일 겁니다. address1 값이 bi 명령어가 들어 있는 메모리 주소입니다. bi 명령어 수행 후 return 해야할 주소는 [address1] + 4 입니다. bi 명령어를 수행하면 lr에 그 return 주소가 저장되고 함수 처음에 lr을 스택에 push할 겁니다. sp가 가리키는 메모리 근처에서 찾아보세요.)

```

1 #include <stdio.h>
2
3 void example1();
4 void example2();
5 void example4();
6 extern void example3();
7
8 int main (void)
9 {
10     /* Lab 2.
11     * Write down the function to test and compile.
12     */
13
14     example4();
15
16     return 0;
17 }
18
19 void example1()
20 {
21     int a;
22     int *ptr;
23
24     ptr = &a;
25
26     *ptr = 9;
27
28     a = 3;

```

address	hex
0xffff068	00 00 00 00
0xffff06c	d0 0f 01 00
0xffff070	ec b3 08 00
0xffff074	88 0f 01 00
0xffff078	30 0f 01 00
0xffff07c	58 01 01 00
0xffff080	08 b4 08 00
0xffff084	20 9b 08 00
0xffff088	94 f0 fe ff
0xffff08c	88 05 01 00
0xffff090	00 00 00 00
0xffff094	58 0a 01 00
0xffff098	00 00 00 00
0xffff09c	01 00 00 00

<disassembly 화면>

<메모리>

14번 줄에 [address1] bi [address2] <example4> 형태를 찾을 수 있고 대입해보면, [address1] = 0x10584 [address2] = 0x106e4이다. return후 수행 할 명령어 주소는 0x10584 + 4인 0x10588 임을 알 수 있고, 이는 example4가 실행된 후, 스택으로 푸시되어 메모리 0xffff08c에 저장되어 있는 모습을 볼 수 있다.

#### (5) 실습 D 관련(LAB2 P33)

example4() 함수의 i값을 계속 증가시켜보면서 i값이 얼마일 때 위의 스택에 저장된 리턴값이 깨지는 지를 확인합니다. 확인하는 과정을 캡처하여 설명과 함께 보고서에 첨부하세요. (스택의 최하위 주소를 가리키는 sp를 찾아 메모리를 주시하세요. 위에서 설명한 return 주소 lr이 메모리에서 i값으로 바뀔 때가 깨지는 상황입니다. 메모리가 깨지기 전 세 번의 루프를 포함하는 중간 결과를 캡처하세요.)

address	hex
0xffff068	00 00 00 00
0xffff06c	05 00 00 00
0xffff070	01 00 00 00
0xffff074	02 00 00 00
0xffff078	03 00 00 00
0xffff07c	04 00 00 00
0xffff080	05 00 00 00
0xffff084	20 9b 08 00
0xffff088	94 f0 fe ff
0xffff08c	88 05 01 00
0xffff090	00 00 00 00

<좌측부터 메모리가 깨지기 3 루프 전, 2 루프 전, 1 루프 전, 깨진 후의 사진>

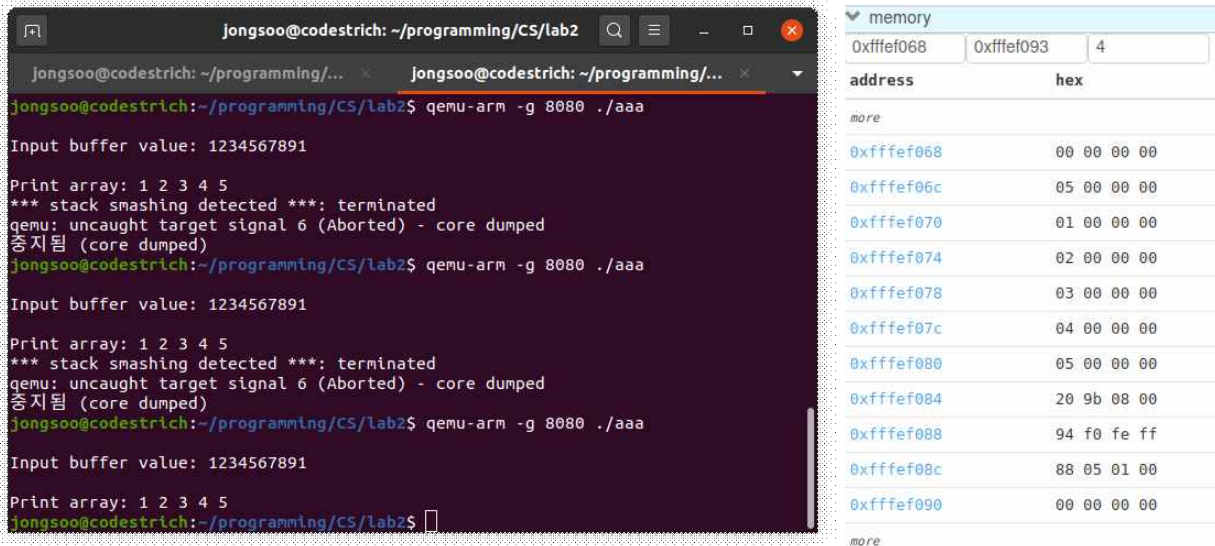
address	hex
0xffff068	00 00 00 00
0xffff06c	06 00 00 00
0xffff070	01 00 00 00
0xffff074	02 00 00 00
0xffff078	03 00 00 00
0xffff07c	04 00 00 00
0xffff080	05 00 00 00
0xffff084	06 00 00 00
0xffff088	94 f0 fe ff
0xffff08c	88 05 01 00
0xffff090	00 00 00 00

마지막 사진에서 lr 값을 저장하던 메모리 0xffff08c의 값이 깨진 것을 볼 수 있다.

(6) 실습 D 관련(LAB2 P33)

example4() 함수 코드에서 while문 내 i=10를 5로 수정, main 함수에 example4() 함수를 추가하고 재빌드하세요. 정상 수행되는지 확인하세요. 정상적으로 수행된 결과를 캡처하여 보고서에 첨부하세요.

(disassembly section을 보면 중간에 sp의 값을 저장해서 스택에 접근할 때 사용하는 다른 레지스터가 있습니다. 그 레지스터가 가리키는 메모리 주소 근처에서 찾아보세요.)



The screenshot shows a terminal window with the following output:

```
jongsoo@codestrch: ~/programming/CS/lab2
jongsoo@codestrch: ~/programming/... x jongsoo@codestrch: ~/programming/... x
jongsoo@codestrch:~/programming/CS/lab2$ qemu-arm -g 8080 ./aaa
Input buffer value: 1234567891
Print array: 1 2 3 4 5
*** stack smashing detected ***: terminated
qemu: uncaught target signal 6 (Aborted) - core dumped
중지됨 (core dumped)
jongsoo@codestrch:~/programming/CS/lab2$ qemu-arm -g 8080 ./aaa
Input buffer value: 1234567891
Print array: 1 2 3 4 5
*** stack smashing detected ***: terminated
qemu: uncaught target signal 6 (Aborted) - core dumped
중지됨 (core dumped)
jongsoo@codestrch:~/programming/CS/lab2$ qemu-arm -g 8080 ./aaa
Input buffer value: 1234567891
Print array: 1 2 3 4 5
jongsoo@codestrch:~/programming/CS/lab2$
```

On the right side, there is a memory dump window titled "memory" showing a table of addresses and hex values:

address	hex
0xfffff068	00 00 00 00
0xfffff06c	05 00 00 00
0xfffff070	01 00 00 00
0xfffff074	02 00 00 00
0xfffff078	03 00 00 00
0xfffff07c	04 00 00 00
0xfffff080	05 00 00 00
0xfffff084	20 9b 08 00
0xfffff088	94 f0 fe ff
0xfffff08c	88 05 01 00
0xfffff090	00 00 00 00

<16번 줄까지는 오류가 발생했고, 17번 줄 부터는 정상적으로 실행되었다.> <lr 값을 침범하지 않았다.>

화면 캡처 결과들을 2020-2-ca-hw@q.ssu.ac.kr로 제출하시오.

제출마감: 11월 1일(일) 23:59분(중간고사기간이어서 최대한 늦추었습니다)