

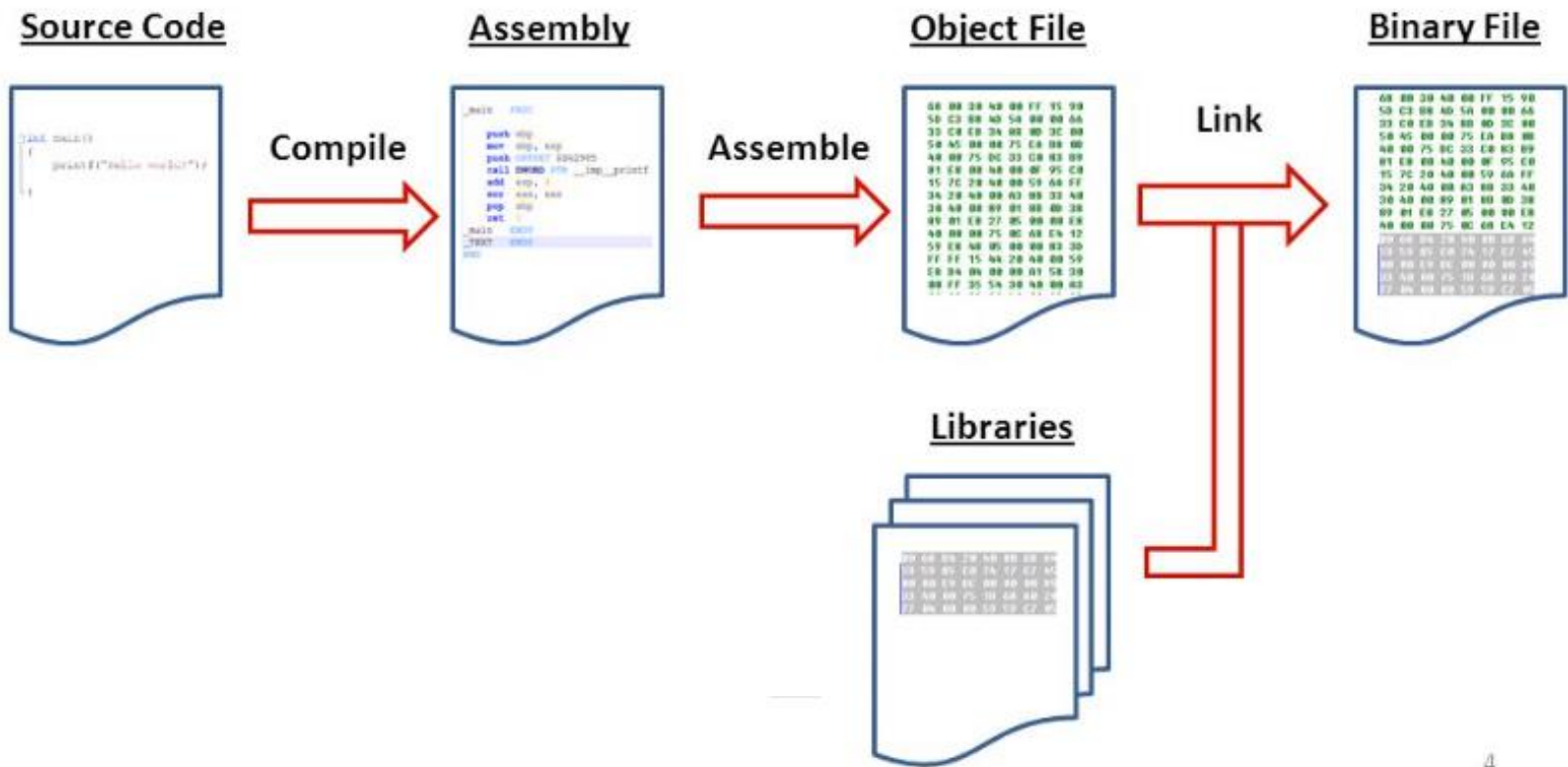
정보보호론 #8

코드 보안 - 추가자료

Prof. Byung Il Kwak



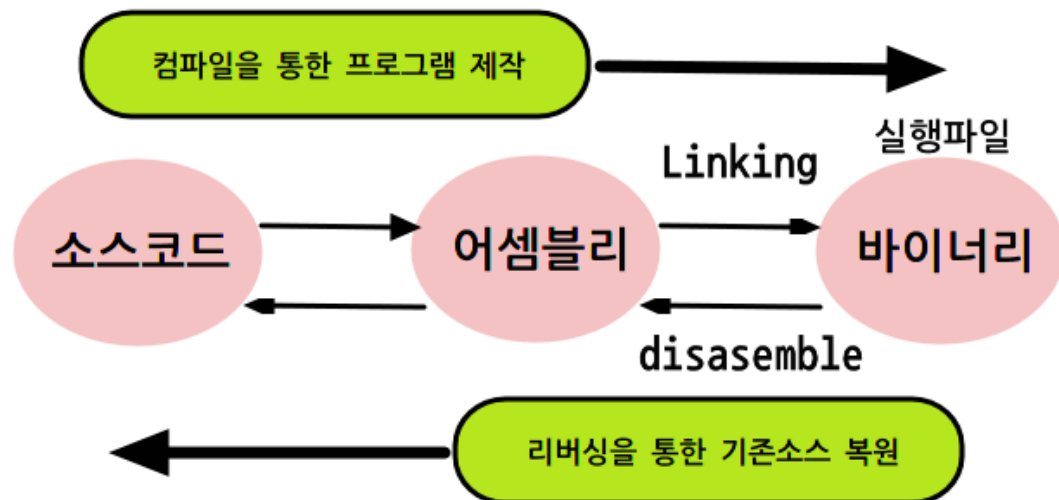
배경지식



배경지식

<https://p3ace.tistory.com/36>

<https://www.hex-rays.com/products/ida/>



BINARY CODE

```
...0010001
1110101111
0101101001
0111010001
1100001100
0001001101
0111010101
11010100...
```

ASSEMBLY CODE

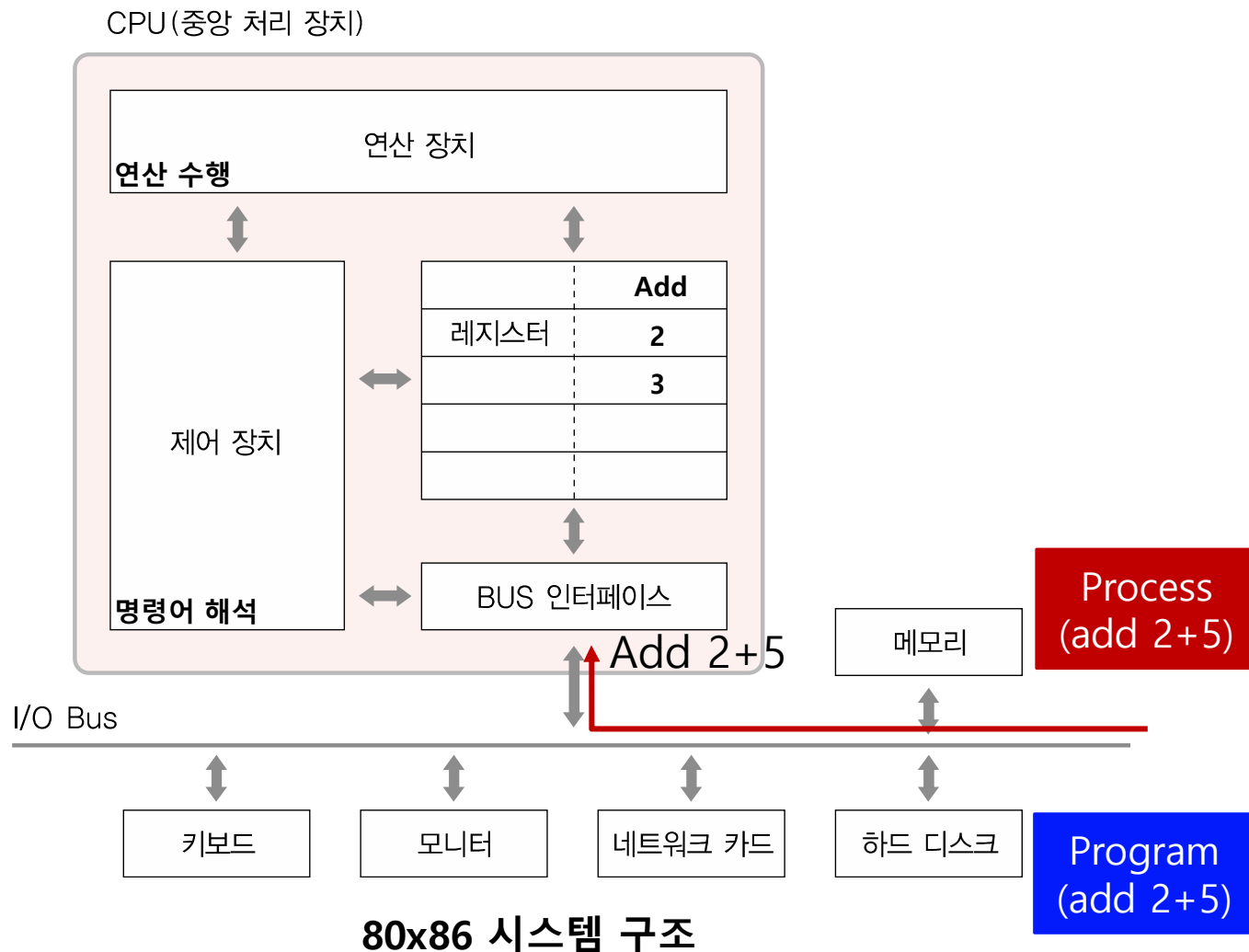
```
...
mov r0,#1
mov r1,#1
l:
add r2,r0,r1
str r2,[r3]
add r3,#4
...
```

HIGH LEVEL CODE

```
i = 1 ; j = 1 ;
while (true) {
    *val++ = i + j ;
    j = i + ( i = j ) ;
}
```

➔ x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

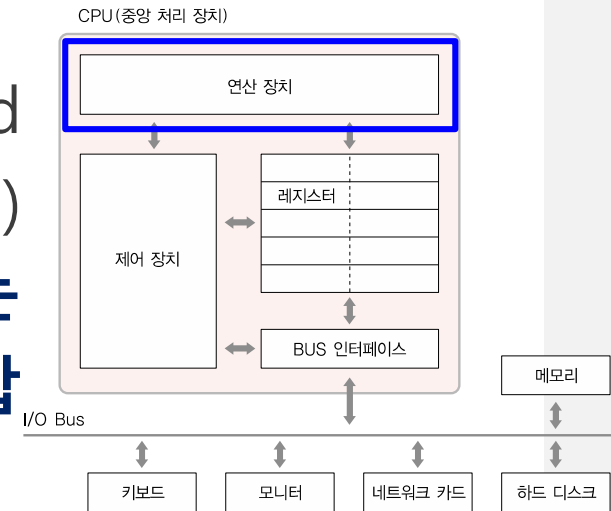
□ 80x86 시스템 CPU 구조



➔ x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 연산장치

- 연산 장치 (ALU: Arithmetic and Logic Unit)는 CPU(중앙 처리 장치)의 핵심 부분 중 하나로, **산술과 논리 연산을 수행하는 연산 회로 집합으로 구성**

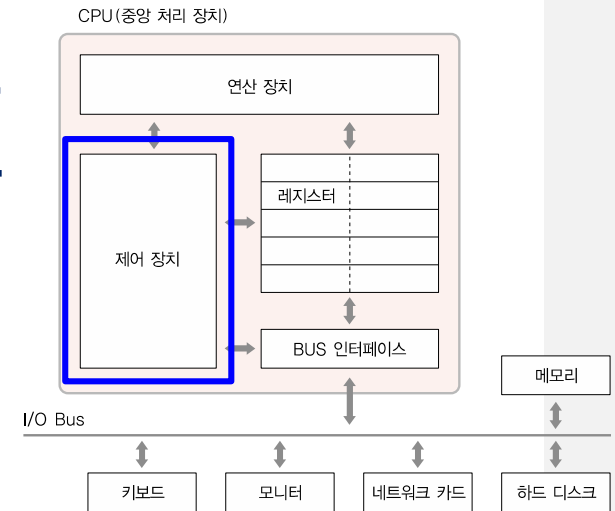


| 구성 요소 | | 기능 |
|---------|--------------------------|--|
| 내부 장치 | 가산기(Adder) | 덧셈 연산 수행 |
| | 보수기(Complementer) | 뺄셈 연산 수행. 1의 보수나 2의 보수 방식 이용 |
| | 시프터(Shifter) | 비트를 오른쪽이나 왼쪽으로 이동하여 나눗셈과 곱셈 연산 수행 |
| 관련 레지스터 | 누산기(Accumulator) | 연산의 중간 결과 저장 |
| | 데이터 레지스터 (Data Register) | 연산에 사용할 데이터 저장 |
| | 상태 레지스터(Status Register) | 연산 실행 결과로 나타나는 양수와 음수, 자리올림, 오버 플로우의 상태 기억 |

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 제어장치

- 제어 장치(Control Unit)는 **입력, 출력, 기억, 연산 장치를 제어하고 감시, 주기억 장치에 저장된 명령을 차례로 해독하여 연산 장치로 보내 처리되도록 지시**

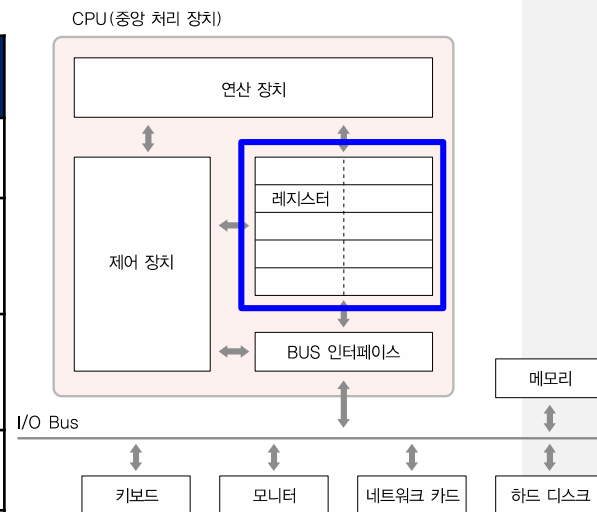


| 구성 요소 | | 기능 |
|---------|-------------|--|
| 내부 장치 | 명령 해독기 | 명령 레지스터에 있는 명령을 해독하여 부호기로 전송 |
| | 부호기 | 명령 해독기가 전송한 명령을 신호로 만들어 각 장치 전송 |
| | 주소 해독기 | 명령 레지스터에 있는 주소를 해독하여 메모리의 실제주소로 변환한 후, 이를 데이터 레지스터에 저장 |
| 관련 레지스터 | 프로그램 카운터 | 다음에 실행할 명령의 주소 저장 |
| | 명령 레지스터 | 현재 실행 중인 명령 저장 |
| | 메모리 주소 레지스터 | 주기억 장치의 번지 저장 |
| | 메모리 버퍼 레지스터 | 메모리 주소 레지스터에 저장된 주소의 실제 내용 저장 |

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 레지스터의 종류와 용도

| 범주 | 80386 레지스터 | 이름 | 비트 | 용도 |
|---------------------------------|------------|--|----|--|
| 범용 레지스터 (General Register) | EAX | 누산기 (Accumulator) | 32 | 주로 산술 연산에 사용 (함수의 결과 값 저장) |
| | EBX | 베이스 레지스터 (Base Register) | 32 | 특정 주소 저장 (주소 지정을 확대하기 위한 인덱스로 사용) |
| | ECX | 카운트 레지스터 (Count Register) | 32 | 반복적으로 실행되는 특정 명령에 사용 (루프의 반복 횟수나 좌우 방향 시프트 비트 수 기역) |
| | EDX | 데이터 레지스터 (Data Register) | 32 | 일반 자료 저장(입출력 동작에 사용) |
| 세그먼트 레지스터 (Segment Register) | CS | 코드 세그먼트 레지스터 (Code Segment Register) | 16 | 실행될 기계 명령어가 저장된 메모리 주소 지정 |
| | DS | 데이터 세그먼트 레지스터 (Data Segment Register) | 16 | 프로그램에서 정의된 데이터, 상수, 작업 영역의 메모리 주소 지정 |
| | SS | 스택 세그먼트 레지스터 (Stack Segment Register) | 16 | 프로그램이 임시로 저장해야 하는 데이터나 사용자의 피호출 서브 루틴(called subroutine)이 사용할 데이터와 주소 저장 |
| | ES, FS, GS | 엑스트라 세그먼트 레지스터 (Extra Segment Register) | 16 | 문자 연산과 추가 메모리 지정을 위해 사용되는 여분의 레지스터 |



* 레지스터

처리 중인 **데이터**나 처리
결과를 **임시보관**하는
CPU 내의 기억 장치

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

▣ 범용 레지스터

- ▣ 연산 장치가 수행한 계산 결과의 **임시 저장, 산술 및 논리 연산, 주소 색인 등의 목적으로 사용될 수 있는 레지스터 EAX, EBX, ECX, EDX**등.

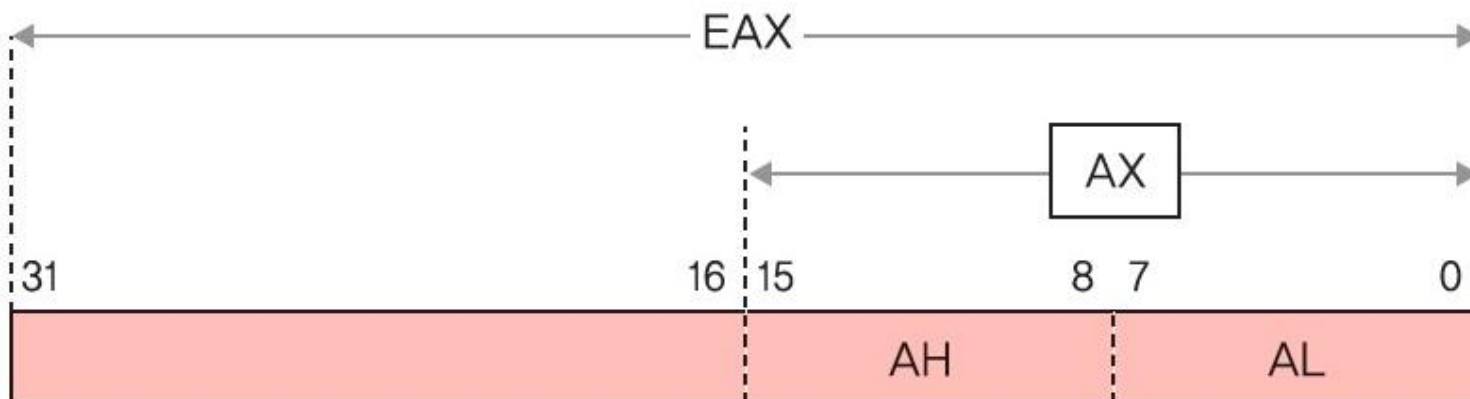
| 31 | 16 | 15 | 8비트 | 8 | 7 | 8비트 | 0 | 16비트 | 32비트 |
|----|----|----|-----|---|---|-----|----|------|------|
| | | | AH | | | | AL | AX | EAX |
| | | | BH | | | | BL | BX | EBX |
| | | | CH | | | | CL | CX | ECX |
| | | | DH | | | | DL | DX | EDX |

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

▣ 범용 레지스터

- ▣ **EAX, EBX, ECX, EDX**는 32비트 레지스터로 앞의 **E**는 '확장된(Extended)'을 의미. 이 레지스터의 오른쪽 16비트를 각각 **AX, BX, CX, DX**라 부르고, 이 부분은 다시 둘로 나누어짐

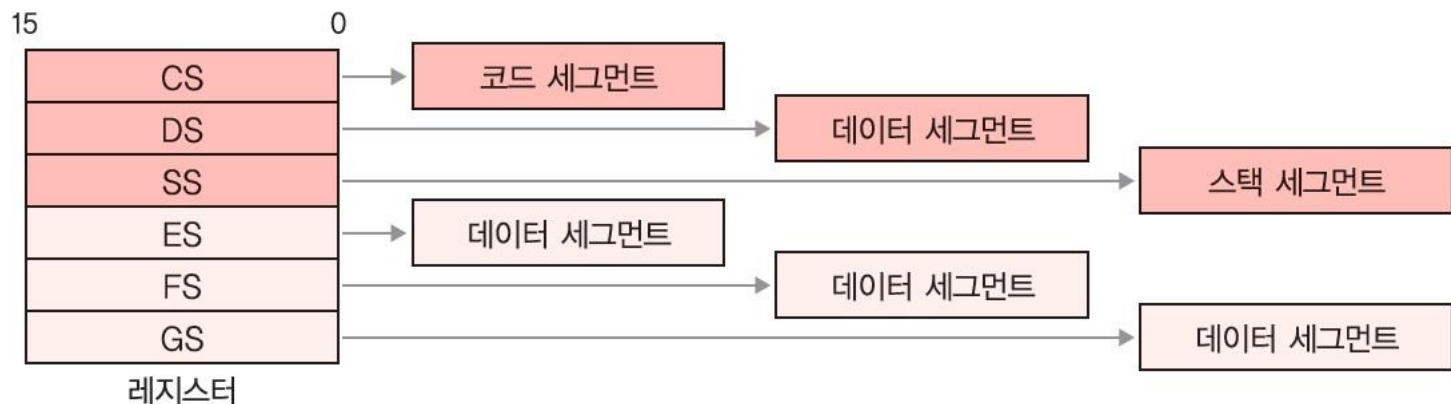
- 예) **AX**는 왼쪽 8비트 상위(high) 부분을 **AH**, 오른쪽 8비트 하위(low) 부분을 **AL**이라 함



x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 세그먼트 레지스터

- 프로그램에 **정의된 메모리상의 특정 영역. 코드, 데이터, 스택 등을 포함**
- CS, DS, SS 3개의 레지스터가 기본 레지스터이고, ES, FS, GS 레지스터는 여분의 레지스터임

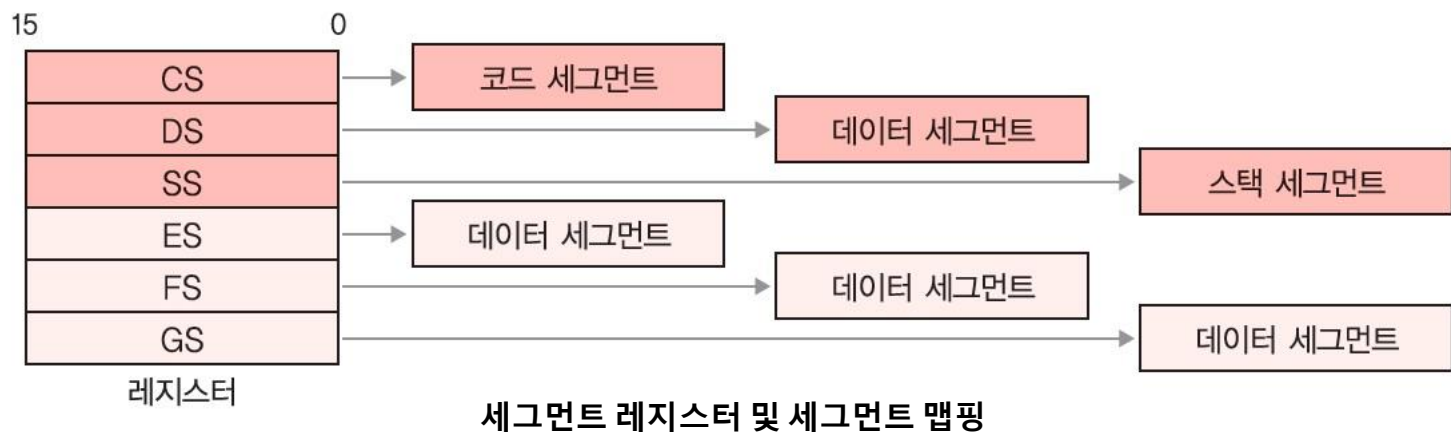


세그먼트 레지스터 및 세그먼트 맵핑

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 세그먼트 레지스터

- ES, FS, GS 레지스터 : ES 레지스터는 추가로 사용된 데이터 세그먼트의 주소를 가리킴. FS와 GS 레지스터도 목적은 이와 비슷하지만, 두 레지스터는 거의 사용되지 않음.



x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

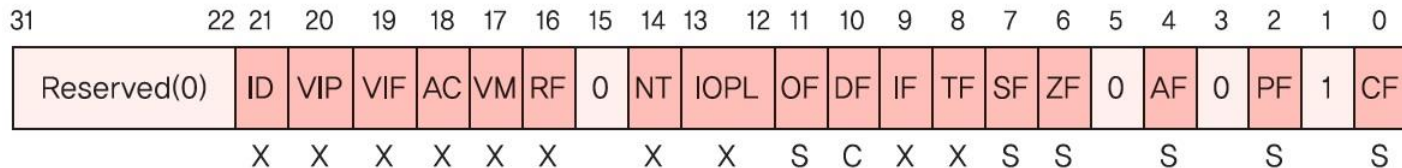
□ 레지스터의 종류와 용도

| 범주 | 80386 레지스터 | 이름 | 비트 | 용도 |
|-----------------------------|------------|------------------------------|----|--|
| 포인터 레지스터 (Pointer Register) | EBP | 베이스 포인터 (Base Pointer) | 32 | SS 레지스터와 함께 사용되어 스택 내의 변수 값을 읽는 데 사용 |
| | ESP | 스택 포인터 (Stack Pointer) | 32 | SS 레지스터와 함께 사용되며 스택의 가장 끝 주소를 가리킴 |
| | EIP | 명령 포인터 (Instruction Pointer) | 32 | 다음 명령어의 오프셋(Offset, 상대 위치 주소)을 저장하며 CS 레지스터와 합쳐져 다음에 수행될 명령의 주소 형성 |
| 인덱스 레지스터 (Index Register) | EDI | 목적지 인덱스 (Destination Index) | 32 | 목적지 주소에 대한 값 저장 |
| | ESI | 출발지 인덱스 (Source Index) | 32 | 출발지 주소에 대한 값 저장 |
| 플래그 레지스터 | EFLAGS | 플래그 레지스터 (Flag Register) | 32 | 연산 결과 및 시스템 상태와 관련된 여러 가지 플래그 값 저장 |

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 플래그 레지스터

- 32비트로, 컴퓨터 상태를 나타내는 비트 포함
- 상태 플래그, 제어 플래그, 시스템 플래그로 구성



S: 상태 플래그 **C: 제어 플래그** **X: 시스템 플래그** * 음영 처리된 부분은 사용하지 않는 비트이다.

- | | | |
|-------------------|-----------------------------|----------------------------------|
| • CF: Carry Flag | • IF: Interrupt enable Flag | • VM: Virtual 8086 Mode flag |
| • PF: Parity Flag | • DF: Direction Flag | • AC: Alignment Check |
| • AF: Adjust Flag | • OF: Overflow Flag | • VIF: Virtual Interrupt Flag |
| • ZF: Zero Flag | • IOPL: I/O Privilege Level | • VIP: Virtual Interrupt Pending |
| • SF: Sign Flag | • NT: Nested Task flag | • ID: IDentification |
| • TF: Trap Flag | • RF: Resume Flag | |

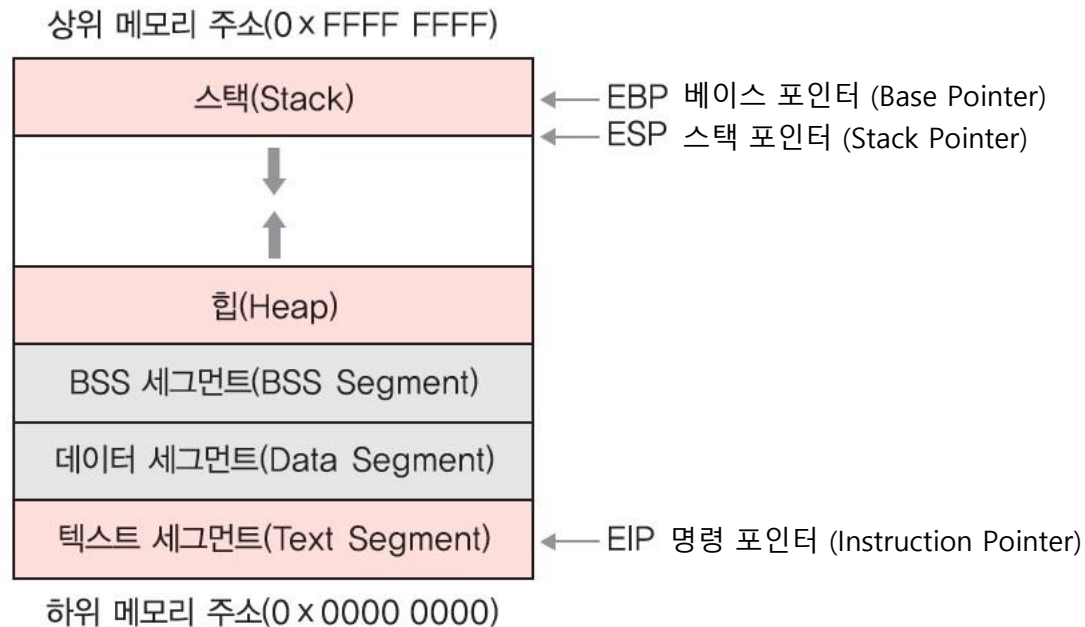
상태 플래그 : 산술 명령(ADD, SUB, MUL, DIV) 결과를 반영.

- CF(Carry Flag, 비트 0) : 산술 연산 결과로 자리올림, 자리 내림 발생할 때 세트(1).
- ZF(Zero Flag, 비트 6) : 산술 연산 결과 0이면 세트(1), 이외에는 클리어(0).
- OF(Overflow Flag, 비트 11) : 부호가 있는 수의 오버플로가 발생하거나 MSB (MostSignificant Bit)가 변경되었을 때 세트

- 제어 플래그와 시스템 플래그는 Skip!

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 메모리의 기본 구조



- 스택 : 후입선출(LIFO : Last-In, First Out) 방식에 의해 정보를 관리
 - 메모리상의 스택은 프로그램 함수와 관련된 인자, 로컬 변수 등을 관리하기 위해 사용됨
 - Top이라고 불리는 스택의 끝부분에서 데이터의 삽입과 삭제가 발생
 - 가장 나중에 삽입된 정보가 가장 먼저 읽힘

x86 시스템 CPU의 구조와 레지스터

□ 메모리의 기본 구조

- 힙: 연결 리스트, 트리, 그래프처럼 동적인 특성이 있는 데이터 구조에서 사용

```
char *p = new char[1000];
```

- BSS 세그먼트 : 초기화 되지 않은 데이터 세그먼트(Uninitialized data segment)라고 불리며, 프로그램이 실행될 때 0이나 NULL 포인터로 초기화.

- 외부 변수나 static 변수 중 초기화 되지 않은 변수들이 정의될 때 저장

```
static int a;
```

- 데이터 세그먼트 : 초기화된 외부 변수나 static 변수 등이 저장 되는 영역

```
static int a = 1;
```

- 텍스트 세그먼트 : CPU로 실행되는 머신 코드가 있는 영역

어셈블리어의 기본 문법과 명령

□ 어셈블리어의 구조

- 어셈블리어에는 Intel 문법과 AT&T 문법이 있음
 - 윈도우에서는 Intel 문법 사용
 - 리눅스에서는 AT&T 문법 사용
- Intel 문법에서는 목적지(destination)가 먼저 오고 원본(source)이 뒤에 오지만, AT&T에서는 반대

□ Intel 문법에서 어셈블리어의 명령 형식은 다음과 같음

- 1피연산자: 목적지, 2피연산자: 원본 (리눅스는 반대)

Label :
라벨

MOV
작동 코드

AX
제1피연산자

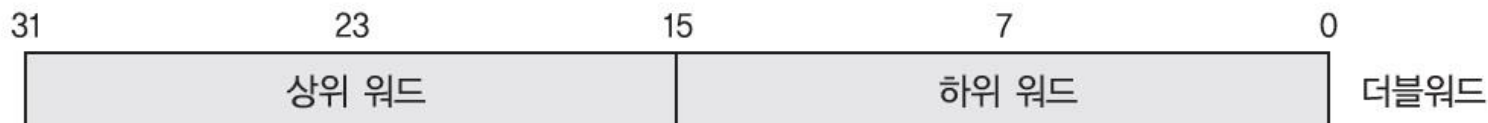
BX
제2피연산자

; comment
설명

어셈블리어의 기본 문법과 명령

□ 어셈블리어의 데이터 타입

- ▣ 바이트(Byte) : 1바이트(8비트) 데이터 항목
- ▣ 워드(Word) : 2바이트(16비트) 데이터 항목
- ▣ 더블워드(Doubleword) : 4바이트(32bit) 데이터 항목



어셈블리어의 기본 문법과 명령

▣ 어셈블리어의 주소 지정 방식

▣ 레지스터 주소 지정

- 레지스터의 주소 값을 직접 지정 복사하는 방식
- 처리 속도 가장 빠름

MOV

DX,

BX

BX 레지스터 내용을 DX 레지스터로 복사

▣ 직접 메모리 주소 지정

- 가장 일반적인 주소 지정 방식
- 보통 피연산자 하나가 **메모리 위치**를 참조하고 다른 하나는 **레지스터**를 참조.

어셈블리어의 기본 문법과 명령

□ 어셈블리어의 기본 명령

▣ 산술 연산 명령 (기본적인 정수 계산)

– ADD (Add)

- 제1피연산자와 제2피연산자 값의 더한 값을 제1피연산자에 저장

| 형식 | ADD | [제1피연산자] | [제2피연산자] |
|----------------------------------|-----|----------|----------|
| 사용 예시 | ADD | AL | 4 |
| AL이 원래 3이었다면, 명령 실행 후 AL은 7이 된다. | | | |

– SUB (Subtract)

- 제1피연산자에서 제2피연산자를 뺀 값을 제1피연산자에 저장

| 형식 | SUB | [제1피연산자] | [제2피연산자] |
|----------------------------------|-----|----------|----------|
| 사용 예시 | SUB | AL | 4 |
| AL이 원래 7이었다면, 명령 실행 후 AL은 3이 된다. | | | |

어셈블리어의 기본 문법과 명령

어셈블리어의 기본 명령

데이터 전송 명령

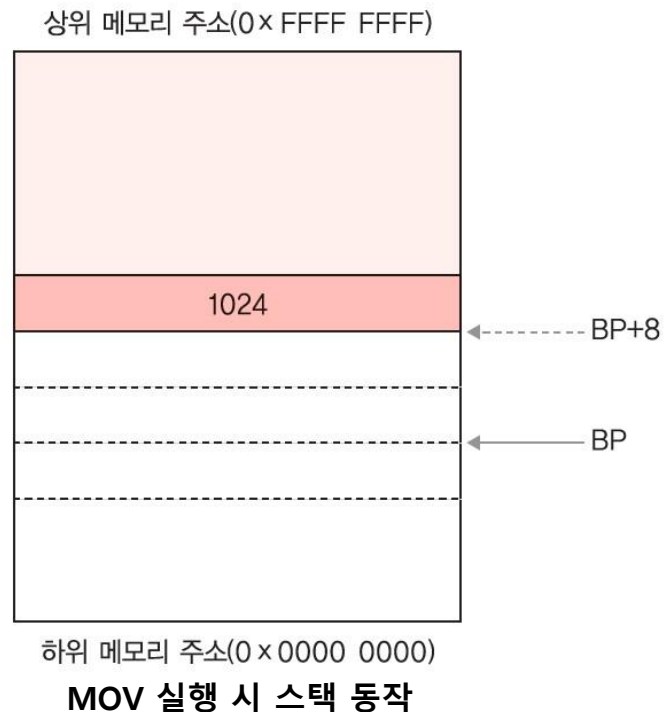
- 메모리, 범용 레지스터, 세그먼트 레지스터로 참조되는 주소에 존재하는 데이터 전송
- MOV (Move) : 데이터 이동할 때 사용

| 형식 | MOV | [제1피연산자] | [제2피연산자] |
|------|---------------------------------------|----------|----------|
| 사용 예 | MOV | AX | [BP+8] |
| | BP의 주소에 8 더해진 주소에 있는 데이터 값을 AX에 대입한다. | | |

BP의 현재 값이 0x1000 0004라면,
BP+8은 0x1000 000C

0x1000 000C에 있는 값이 1024므로
AX에는 1024가 입력

(0x1000 000F)
(0x1000 000C)
(0x1000 0008)
(0x1000 0004)
(0x1000 0000)



어셈블리어의 기본 문법과 명령

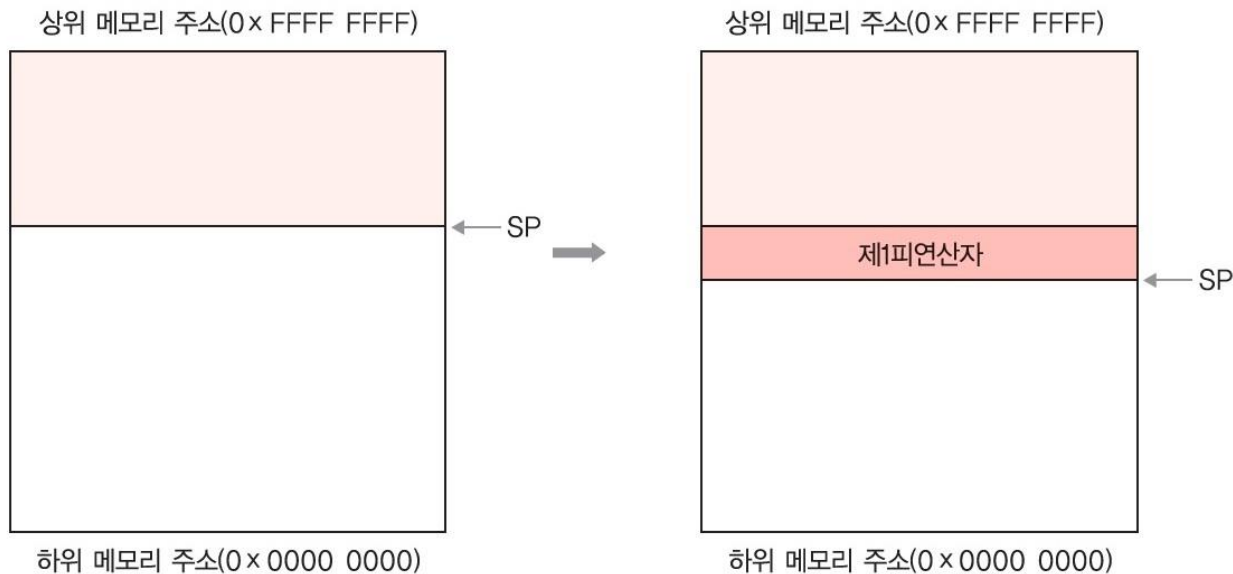
어셈블리어의 기본 명령

데이터 전송 명령

– PUSH (Push) : 스택에 데이터를 삽입할 때 사용.

- 스택 포인터(Stack Pointer)는 데이터 크기만큼 감소

| 형식 | PUSH | [제1피연산자] |
|----|------|----------|
|----|------|----------|



PUSH 명령을 실행할 때 스택 동작

Q & A

