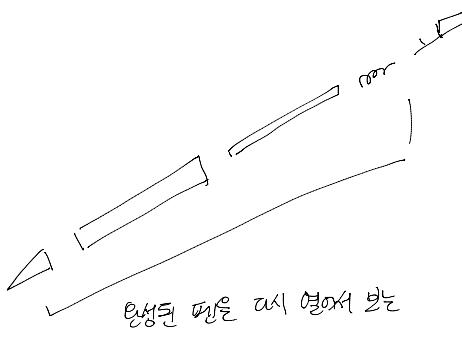


리버싱?



컴퓨터가 동작하기 위해? ← 프로그램이 동작하기 위해서

컴퓨터?

Hardware	Software
- CPU	- System Software
- Memory	- Utility
- Input device	
- Output device	

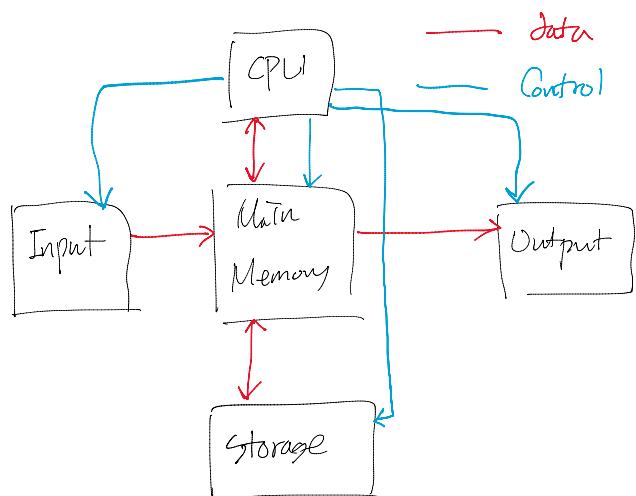
이 애플리케이션 있는 = 컴퓨터

CPU가 Code가 실행되는 기준이 된다.

* IA-32 (Intel Architecture 32bit)

→ 일반적 PC 기준.

CPU: 연산, 제어, 저장



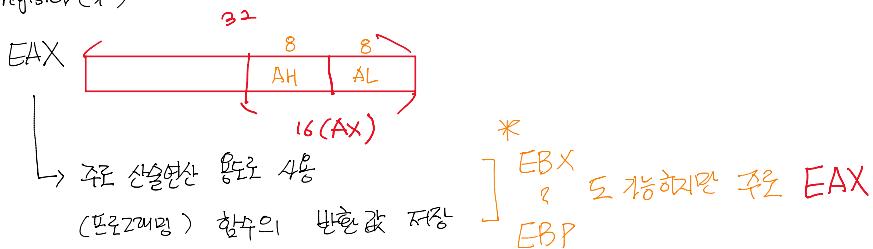


CPV



* Register : 32bit (4byte)

1. 32bit register (*)



EBX	BH	BL	→ 주로 간접주소 참조용
ECX	CH	CL	→ 가계열의 반복문의 반복횟수를 저장 (특별)
EDX	DH	DL	→ 다른 Register들의 보조. ex) Double 형 자료형이 8byte로 EAX+EDX 사용시 저장
ESI			→ 대용량 복사시 사용
EDI			
ESP			→ Stack Memory space의 top 값을 저장
EBP			→ Bottom 값을 저장

2. 16bit register (*)

EIP → 다음에 실행할 Code의 주소를 저장.

3. 8bit register

4. flag register, ...

기계어 : Assembly = (:)

주의 표현 (16진수) *

2진수

8진수

10진수

16진수 (*) \Rightarrow 1byte 공간을 효과적으로 표현하기 위해

비이더 표현 \rightarrow bit

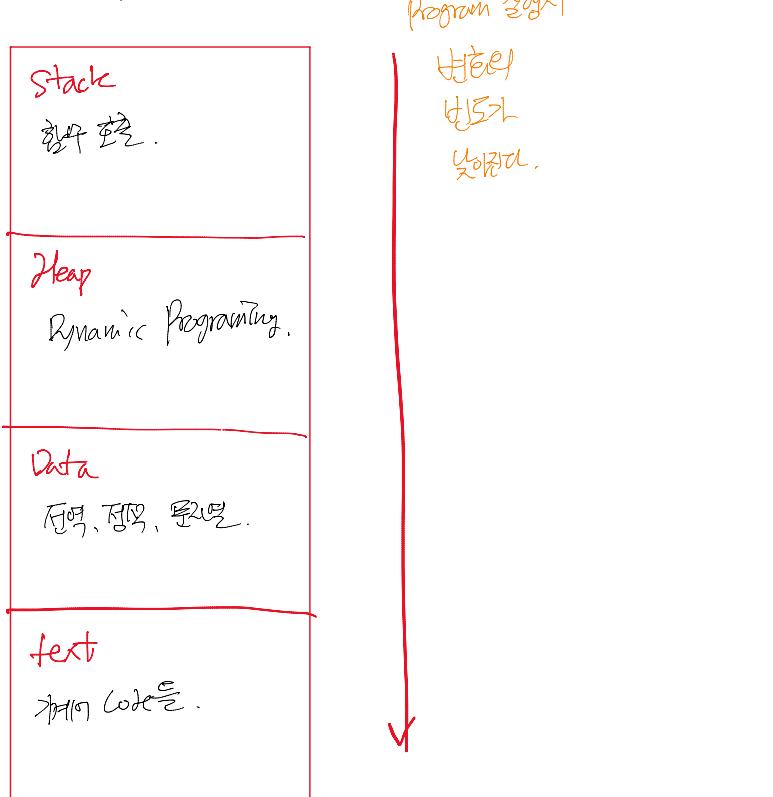
비이더 짜장 \rightarrow Byte

영문자(1byte)는 ASCII상 7bit로 표현된다
 $CO \sim 27$ 까지 16bit는 사용안함.

$$\begin{array}{r} 0000 \ 0000 = 0 = 0x00 \\ \hline 0 \\ 0 \quad 0 \\ \hline 1111 \ 1111 = 255 = 0xFF \\ \hline 11 \\ F \quad F \end{array}$$

\hookrightarrow 16진수 2개 = 1byte

Memory



Byte Ordering

Big Endian
Little Endian

2byte 이상 저장할 때 디폴트 저장 방식 \leftarrow Little endian
(단, 문화별로 두렵기 X, Network 사용시 X)

0x12 34 56 78

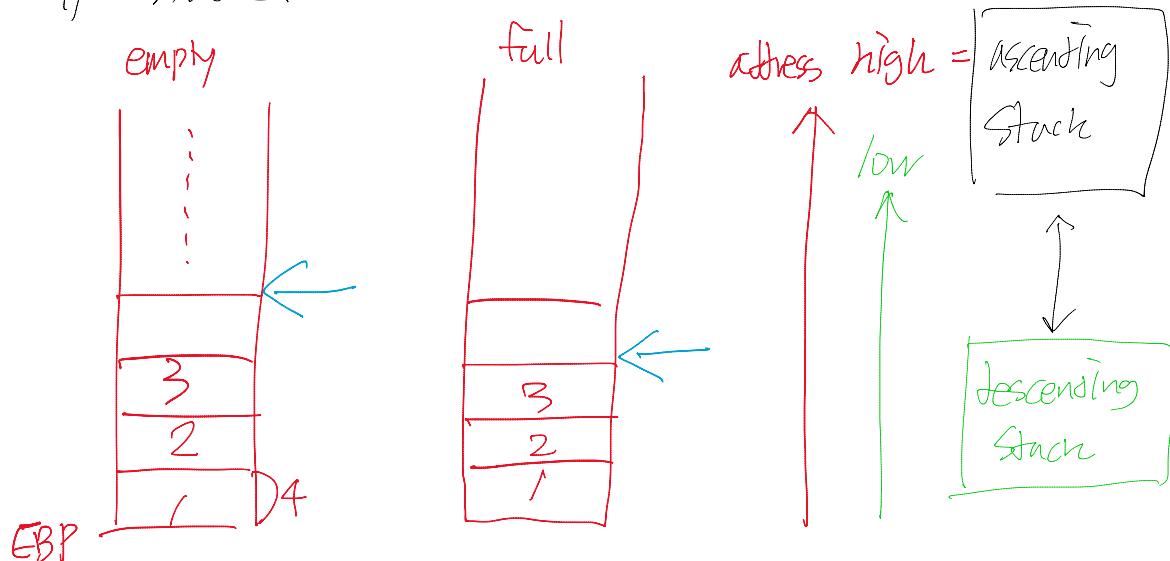


78	56	34	12
----	----	----	----

char %x 출력시 \Rightarrow 78

short %x 출력시 \Rightarrow 56 78

Stack.



空과 풀

full
empty + ascending
descending stack

* intel full descending stack.

$$0000\ 0000\ (2) = 0\ (10)$$

$$1111\ 1111\ (2) = 255, -1\ (10)$$

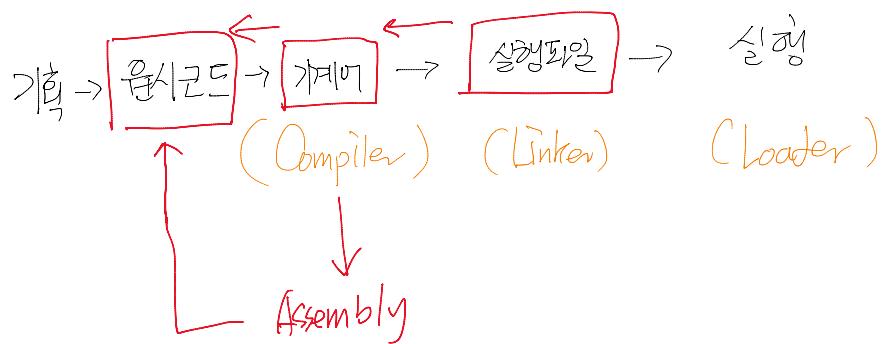
FFFF FFFF = Unsigned

1111 1111

S H D J D D D = Signed
S H D J D D D

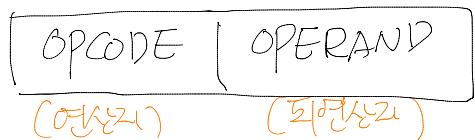
1111 1111

Assembly



Assembly language

- 가시어는 1 byte 단위로 명령어를 찾는다.



BYTE : 1 Byte

WORD : 2 Byte

DWORD : 4 Byte

QWORD : 8 Byte

n : 상수

[n] : n은 주소, []는 주소를 찾아감.

1. 블록의 이동

Push Pop mov movzx movsx movs lea

2. 연산

수학 : add sub mul imul idiv idiv inc dec

논리 : not and or xor neg

비트연산 : shl shr sal sar rol ror

비교 : test cmp

3. 통제

jmp rep call ret

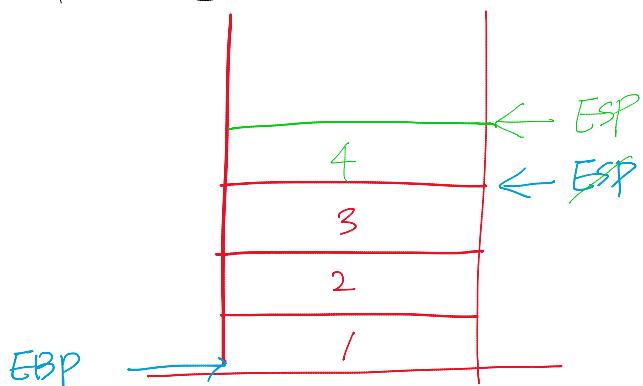
[Push] : stackon 데이터를 넣어넣는다.

push 1

push 2

push 3

push 4



[POP oper ①]

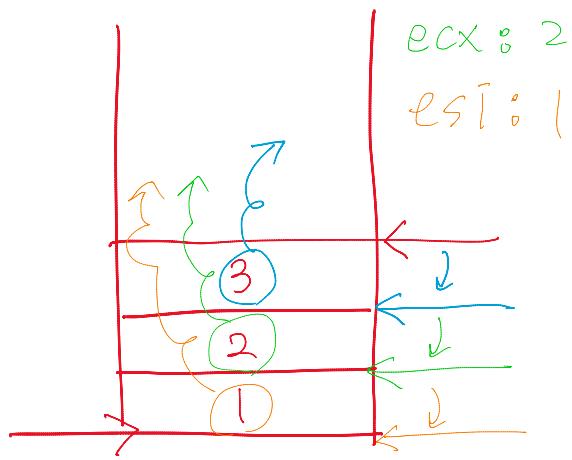
eax : 3

push 1

push 2

push 3

```
POP EAX  
POP ECX  
POP ESI
```



mov oper①, oper② : ① ← ②

Size : oper① = oper②

ex) mov eax, [] ← eax[0] []

seg mov [DWORD] ptr ss:[100], [1]
byte 공간을 segment register (ESI)
byte 공간을 100번址 1번址 12번址

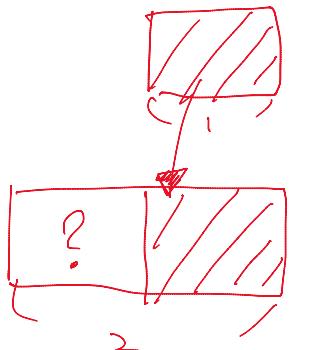
⇒ "100번址 첫번째 byte 주소 12번주소"

`MovZX oper①, oper②` \Rightarrow 넓은 공간에서 좁은 공간에
Zero

`MovSX oper①, oper②` \Rightarrow 넓은 공간에서 좁은 공간에
Signed bit

size: $oper① > oper②$

* 짜증나는 Data?!



① Unsigned data $\Rightarrow \text{MovZX}$

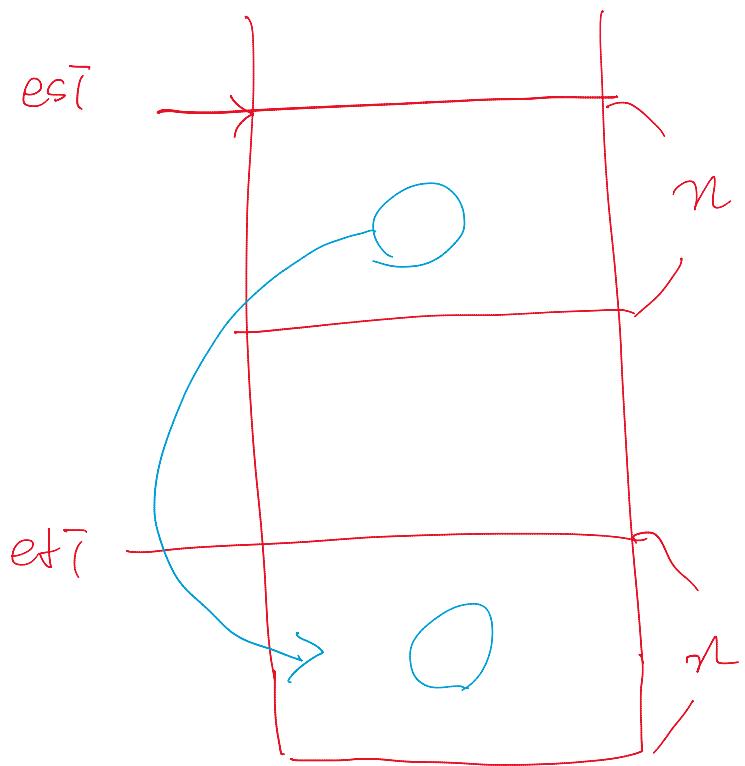
② Signed data $\Rightarrow \text{MovSX}$

Ex) - - - - - - - - -

`Mov al, 81(16) EAX` AX | 81₍₈₎
`MovZX bx, al` EBX BX | 81₍₈₎

`Mov al, 81(16) EAX` AX | 81₍₈₎
`MovSX bx, al` EBX BX | FF₍₈₎ 81₍₈₎

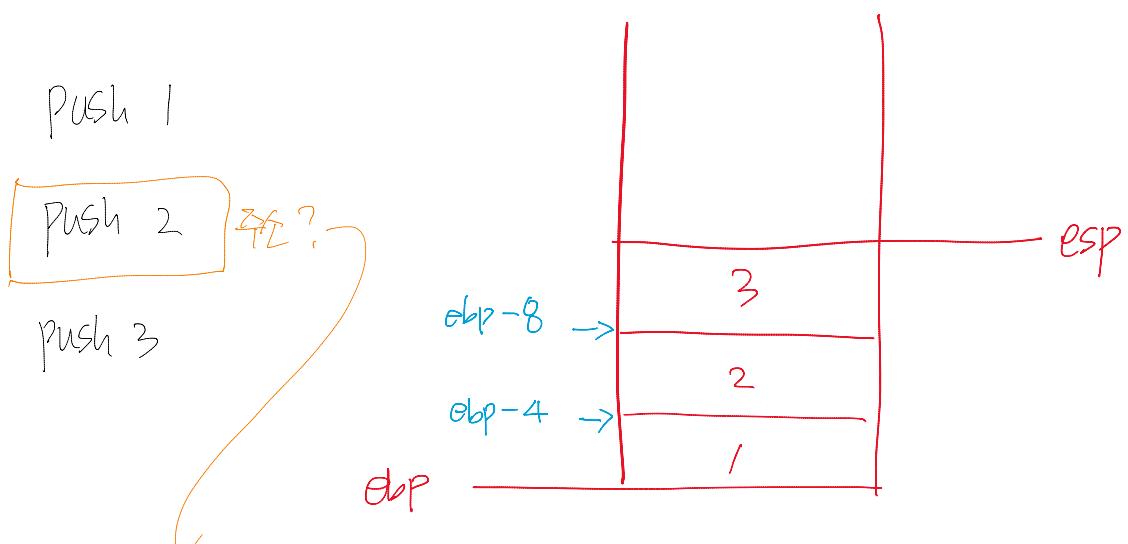
`MovS oper① (esi), oper② (est)` \Rightarrow esi와 est
esi는 정수형이며 est

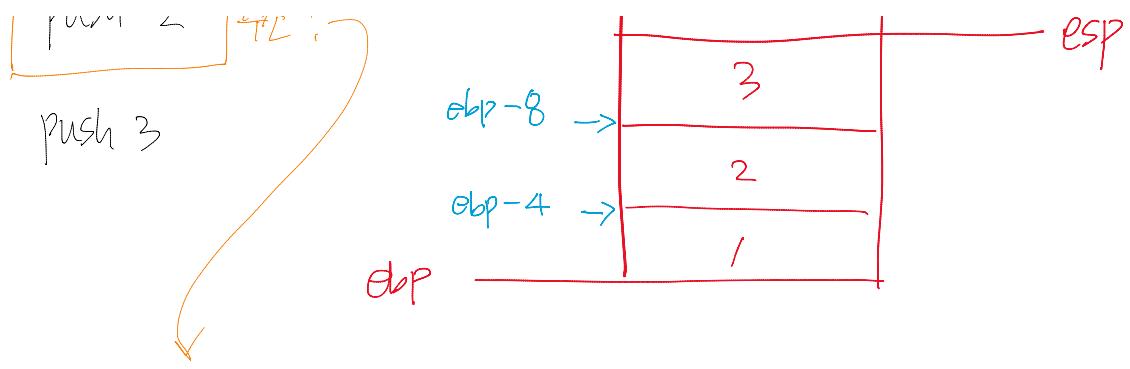


`[lea oper(1), oper(2)]` \Rightarrow oper(2) ei $\frac{z}{c}$ $\frac{z}{c}$
oper(1) or m_f

\hookrightarrow oper(1) = & oper(2)

ex) -





lea ecx, DWORD ptr ss:[ebp-8]

ebp-8 은堆上에 위치한 4바이트.