

제2장 CPU의 구조와 기능 (3-1)

- 명령어 세트
 - 연산자 종류와 이에 따른 명령어 형식
- 명령어 형식 (Instruction Format)
 - 명령어 종류, 데이터 형태와 길이



2.4 명령어 세트

- # 명령어 설계는 ?
 - # CPU 기능은 명령어들에 의해 결정됨.
 - # 여기서 명령어란?
 - 기계 명령어(machine instruction)
 - 또는 어셈블리 명령어(assembly instruction)
-



2.4 명령어 세트

⌘ CPU에 정의된 명령어들의 집합을

- 명령어 세트(Instruction Set)

⌘ *명령어 세트 설계*를 위한 결정 사항

- 연산의 종류 : CPU가 수행할 연산자 (operation)
 - 연산자 수와 종류, 명령어의 길이
- 데이터 형태 : 연산에 사용할 데이터 형태(operand)
 - 데이터 길이, 수 표현 → 정수, 부동 소수점 수
- 명령어 형식 : 명령어 길이, operand field들의 개수, 길이
- 주소지정 방식 : operand의 주소를 지정하는 방식

2.4.1 연산자 종류

Operation	Operand
-----------	---------

‡ Operation Code 부분은

- +, -, x, /, Shift, Complement, Logic 연산등과 같은 동작을 정의하는 비트로 구성
 - 이 부분의 크기가 n 비트이면, 최대 2^n 개의 서로 다른 동작을 실행 가능

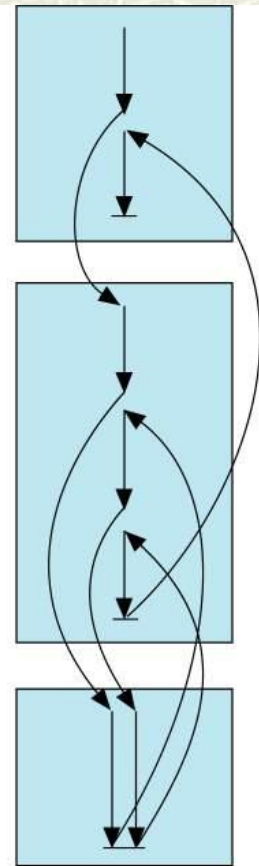
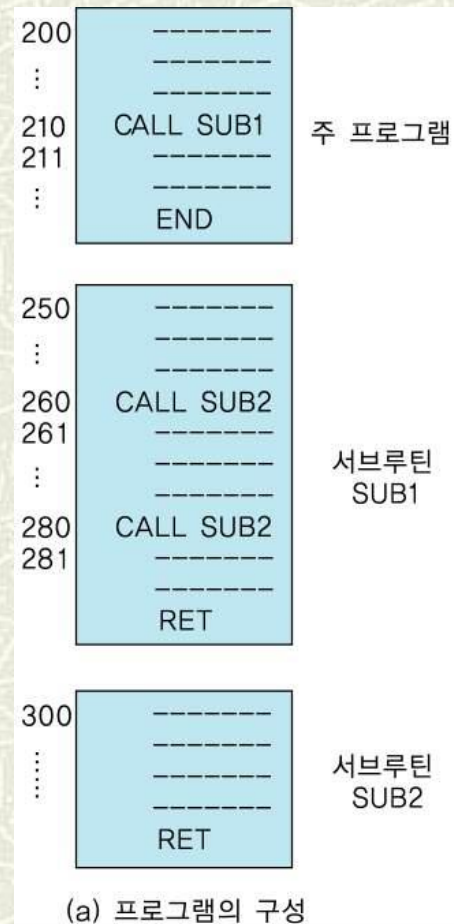
연산자 기능 분류

연산의 종류

- 산술 연산, 논리 연산
 - 덧셈, Shift, Complement, AND, OR, NOT
- 데이터 전송기능
 - load, store, move
 - 레지스터-메모리간, 또는 레지스터간의 데이터 전송
- I/O 기능 --- 자세한 설명 7장
 - 외부 장치 입출력(in, out)
- 프로그램 제어 기능
 - 시스템 제어, 프로그램 제어(if, jump(goto), call)

연산자 기능 분류(계속)

- 프로그램 제어 기능(계속)
 - 프로그램에서의 subroutine call 또는 interrupt 서비스 처리
 - 예) Subroutine Call



Call X

$t_0 : \text{MBR} \leftarrow \text{PC}$

$t_1 : \text{MAR} \leftarrow \text{SP}, \text{PC} \leftarrow \text{X}$

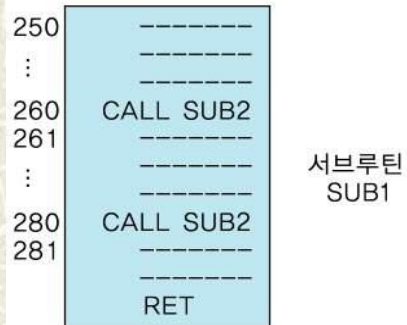
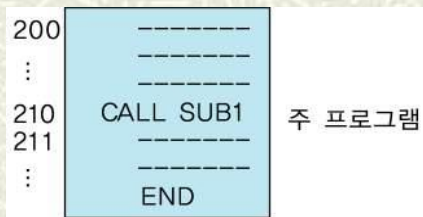
$t_2 : \text{M}[\text{MAR}] \leftarrow \text{MBR}, \text{SP} \leftarrow \text{SP} - 1$

Return

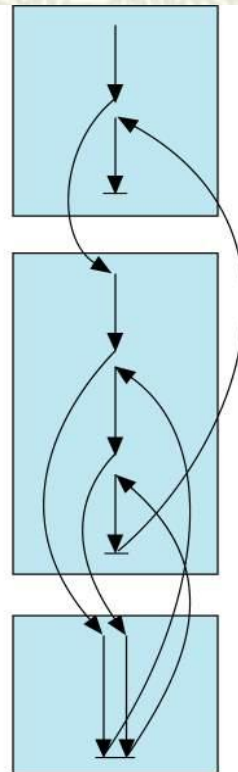
$t_0 : \text{SP} \leftarrow \text{SP} + 1$

$t_1 : \text{MAR} \leftarrow \text{SP}$

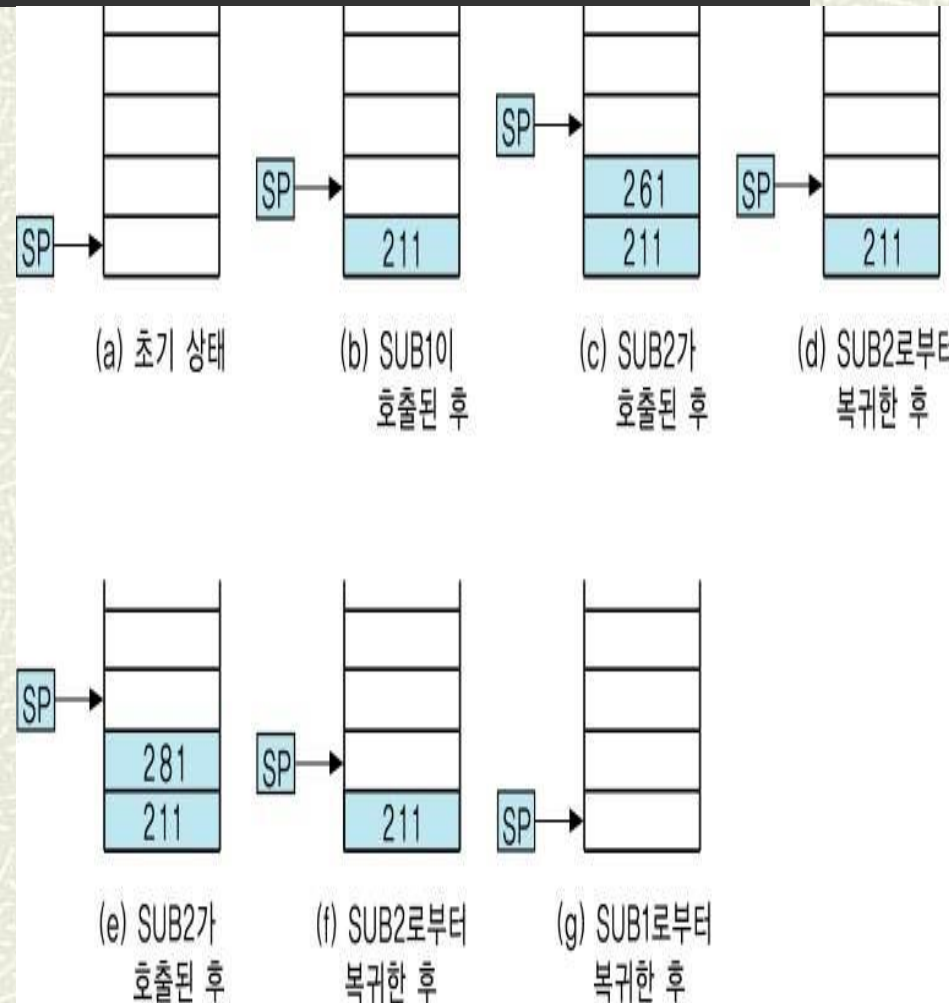
$t_2 : \text{PC} \leftarrow \text{M}[\text{MAR}]$



(a) 프로그램의 구성



(b) 제어의 흐름도



2.4.2 명령어 형식(Instruction format)

- ⌘ 명령어는 연산자(operation)와 그 연산자에 사용되는 자료(operand)로 구성됨.
 - **operation code** : 수행될 연산(LOAD, ADD등)
 - **operand** : 수행에 필요한 데이터 or 데이터 주소



2.4.2 명령어 형식(Instruction format)

명령어의 설계 과정시 필수 고려사항

- 컴퓨터에 어떤 종류의 연산자들을 사용할 것인가?
 - 연산자 종류
- 자료를 어떻게 표현할 것인가?
 - 데이터 길이, 형식
 - 주소지정방식

위의 두가지를 어떠한 형태로 모아서 명령을 형성하여 실행할 것인가?



-
- 데이터
 - 기억장치 주소
 - 레지스터

명령어 형식의 종류

0-주소(無 번지) 명령 형식

- 번지 필드가 필요 없고, 동작코드 만 존재함
 - Stack 구조의 컴퓨터에서 필요 (ADD, MUL 등)
 - 단 , PUSH, POP 명령에서는 하나의 번지 필요

Operation

1-주소 명령 형식

- 데이터 처리가 Accumulator(누산기)에서 이루어짐.
결과도 누산기에 저장

Operation

Operand(주소)

명령어 형식의 종류 (계속)

‡ 2-주소 명령 형식

- 실제 많이 사용됨
- 레지스터나 메모리를 지정하는 두개의 번지 필드를 갖는다.(그림 2-21참조)

Operation	Operand 1	Operand 2
-----------	-----------	-----------

‡ 3-주소 명령 형식

- 레지스터나 메모리를 지정하기 위한 두개의 주소 필드와 연산 결과를 저장하기 위한 한개의 주소 필드 필요

Operation	Operand 1	Operand 2	Operand 3
-----------	-----------	-----------	-----------

예) $x = (A + B) * (C - D)$ 계산

2-주소 방식

- MOV R1, A
- ADD R1, B
- MOV R2, C
- SUB R2, D
- MUL R1, R2
- MOV X, R1

3-주소 방식

- ADD R1, A, B
 - SUB R2, C, D
 - MUL X, R1, R2
-

산술식 $Z = A \times (B + C)$

0-주소명령	1-주소명령	2-주소명령	3-주소명령
PUSH B	LOAD B	MOV R1, B	ADD R1, B, C
PUSH C	ADD C	ADD R1, C	MUL Z, A, R1
ADD	MUL A	MUL R1, A	
PUSH A	STORE Z	MOV Z, R1	
MUL			
POP Z			

제2장 CPU의 구조와 기능 (3-2)

- 명령어 세트
 - 연산자 종류와 이에 따른 명령어 형식
- 명령어 형식 (Instruction Format)
 - 명령어 종류, 데이터 형태와 길이
- 주소 지정 모드(Addressing Mode)
 - 오퍼랜드의 유효 주소 결정 방법
 - (실습) 주소 지정 모드

2.4.3 주소지정모드(Addressing Mode)

실제 데이터가 저장된 장소의 주소(EA)를 지정하는 방법

묵시적(implied mode)

- operand 필드가 필요 없음
 - INC, CLC, Shift
 - (장점) 명령어 길이가 짧다

직접값(즉치) 모드(immediate mode)

- 번지(operand)필드에 data가 직접 있음
 - MOV A, 50
 - 데이터를 인출하기 위한 기억장치 접근 불필요
 - (장) 빠른 실행 사이클
 - (단점) 사용 데이터 크기가 작게 됨.



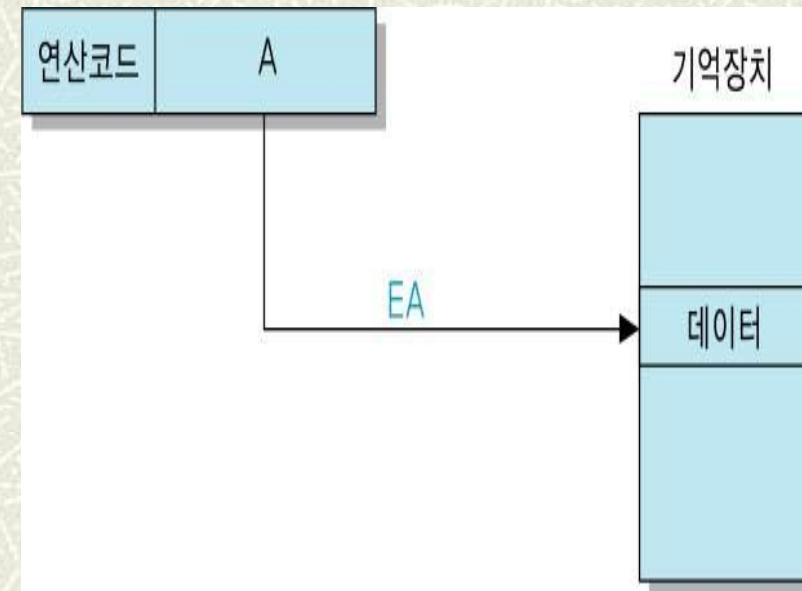
주소 지정 모드 (Addressing Mode)

(계속)

데이터가 저장된
기억장치의 실제 주소

⌘ 직접 주소 모드 (*Direct addressing mode*)

- $EA = A$
- 오퍼랜드의 저장주소(유효주소)를 명령어의 오퍼랜드 필드에 직접 지정함.
- $ADD\ A$
- (단) 주소공간이 operand 필드 비트 수에 의해 제한됨.

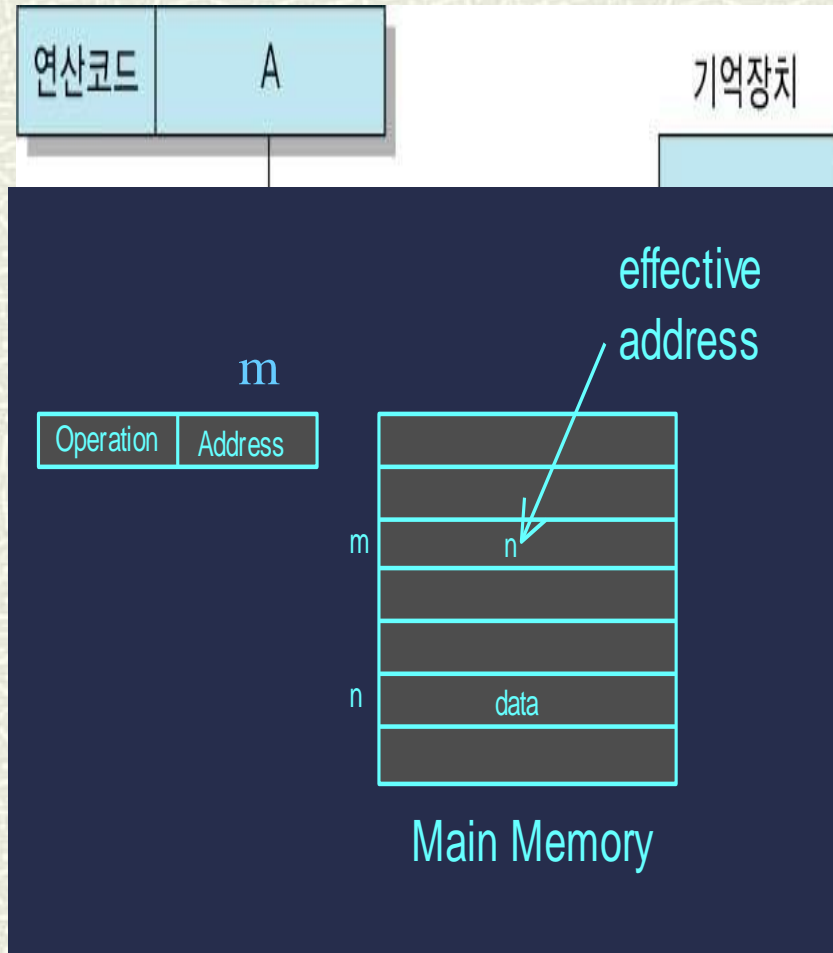


주소 지정 모드 (Addressing Mode)

(계속)

간접주소 모드 (*Indirect addressing mode*)

- $EA = (A)$
- 실제 값이 저장된 주소(유효주소)가 명령어의 오퍼랜드 필드에 나타남.
 - `MOV R1, @M[100]`
- 명령어의 오퍼랜드 필드에 있는 주소는 실제 데이터를 갖는 유효주소 저장

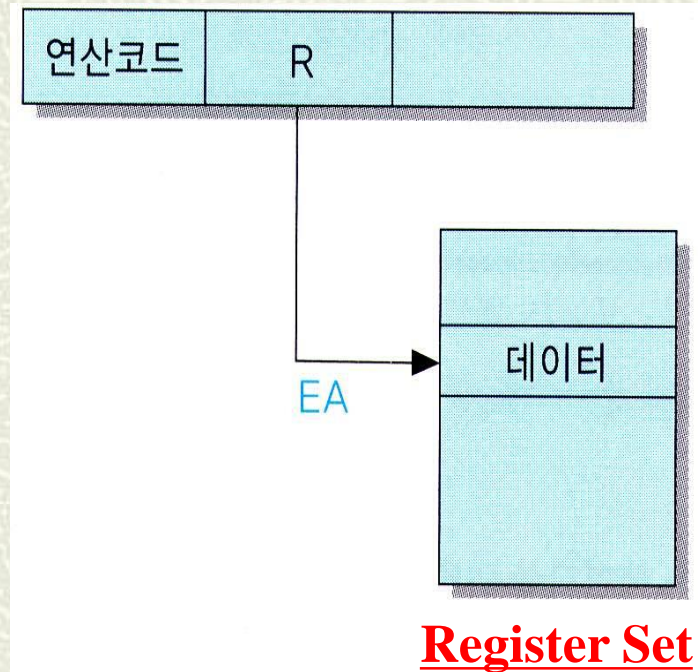


주소 지정 모드 (Addressing Mode)

(계속)

레지스터 주소 모드(*Register addressing mode*)

- 오퍼랜드가 레지스터에 저장
 - $EA = R$
 - 예) ADD R1, R2
- (장) 데이터를 위해 메모리 접근 불필요
 - 명령어 실행이 빨라짐.
- (단) 레지스터의 갯수가 제한 적임.

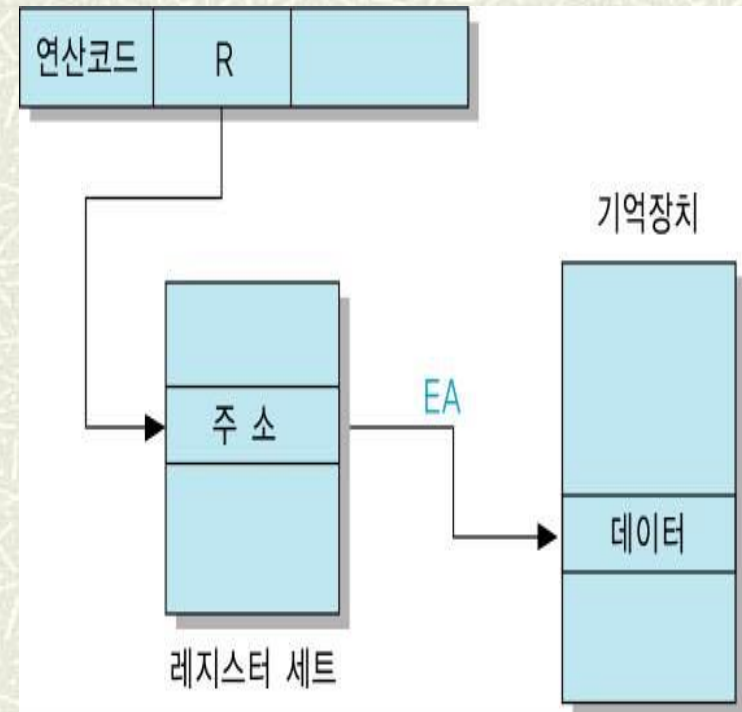


주소 지정 모드 (Addressing Mode)

(계속)

레지스터 간접주소 모드 (Register-indirect addressing mode)

- $EA = (R)$
- 주소지정 범위는 레지스터 크기에 비례함.
 - 레지스터 길이 16bit 라면 ?
 - 64K개 Byte word 지정 가능
 - 레지스터 길이 32bit 라면 ?
 - ? 개 Byte word 지정 가능



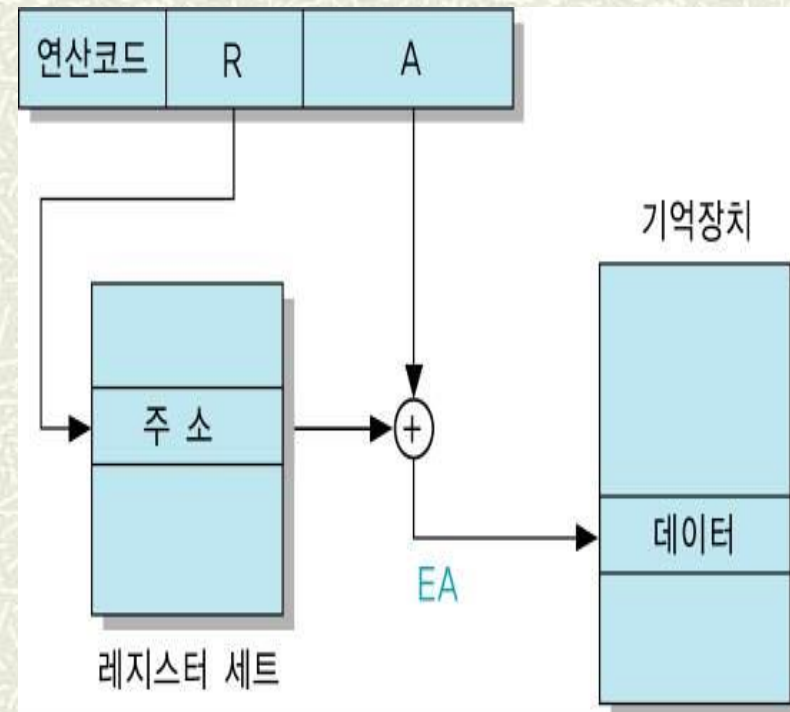
주소 지정 모드 (Addressing Mode)

(계속)

▣ 변위 주소지정 모드 (Displacement addressing mode) $EA = A + (R)$

- 직접 주소지정 방식과 레지스터 간접주소방식의 혼합

- ① 상대주소 방식
(Relative addressing mode)
- ① 인덱스 주소 방식
(Index addressing mode)
- ① 베이스 레지스터 주소 방식
(Base addressing mode)



주소 지정 모드 (Addressing Mode)

Displacement addressing mode(계속)

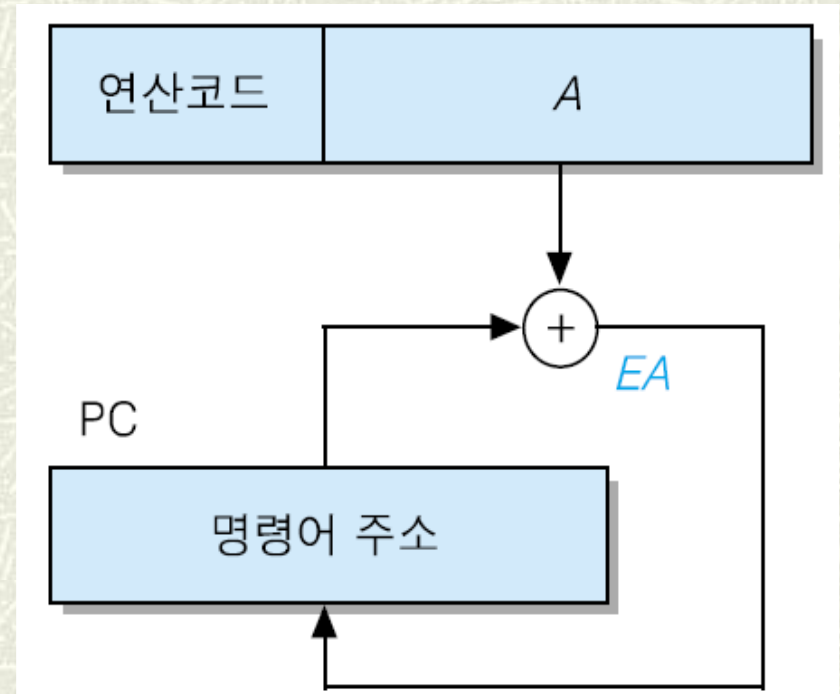
상대 주소 모드 (Relative Addressing Mode)

- $EA = A + (PC)$
- 실제 값이 저장된 유효주소가 현재실행중인 명령어의 위치 에 근접한 경우 사용

- 유효주소

= 명령어의 주소부분 + (PC)

★ 주로 분기명령어에 사용됨

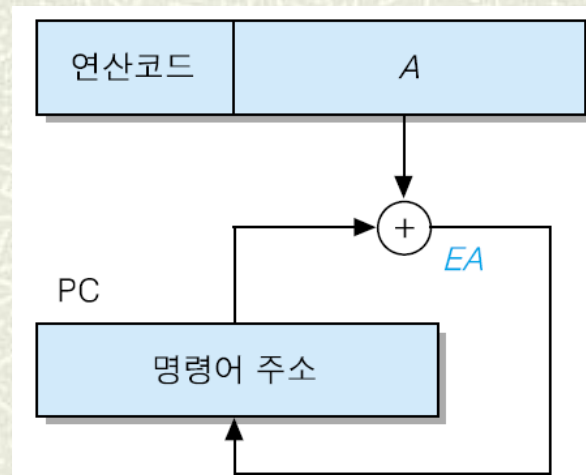


상대 주소지정 방식 (relative addressing mode)

- ✦ 프로 그램카운터(PC)를 레지스터로 사용하여 EA를 계산

$$EA = A + (PC) \quad \text{단, } A \text{는 } 2 \text{의 보수}$$

- ✦ 주로 분기 명령어에서 사용
 - $A > 0$: 앞(forward) 방향으로 분기
 - $A < 0$: 뒤(backward) 방향으로 분기

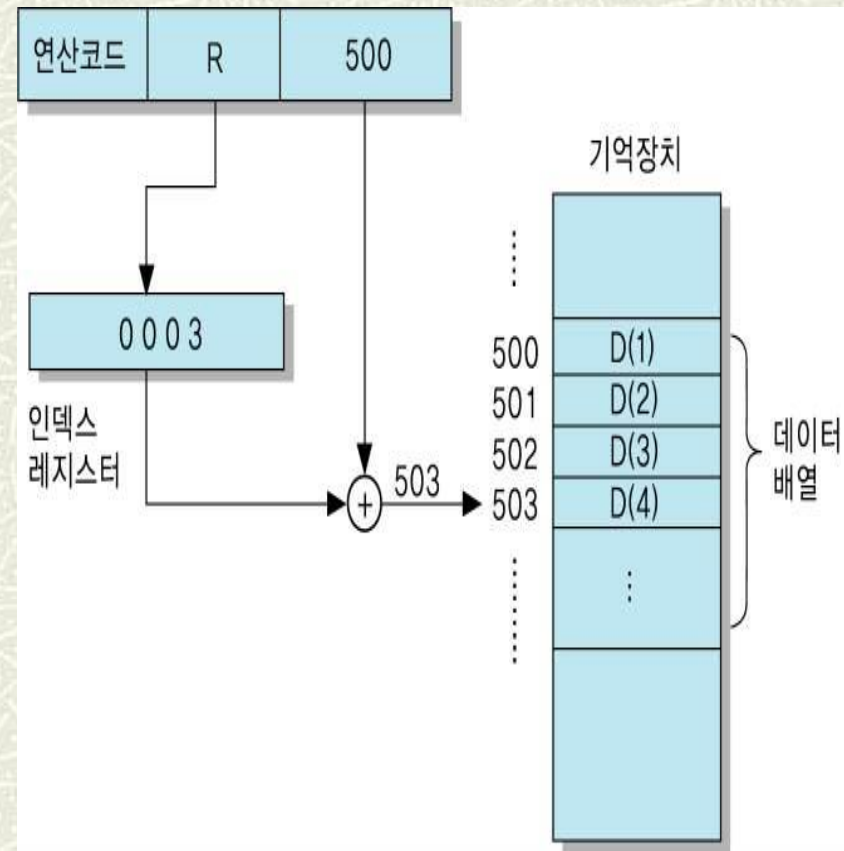


주소 지정 모드 (Addressing Mode)

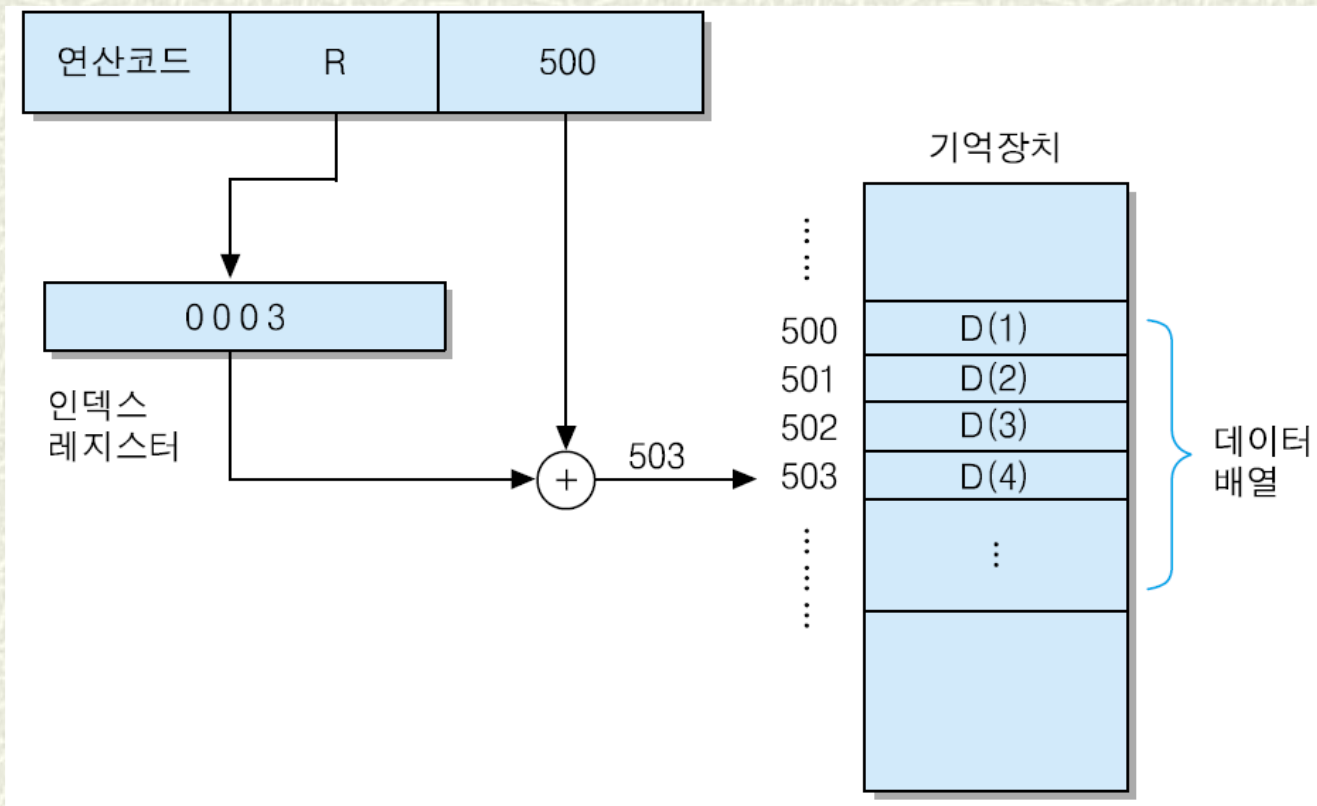
Displacement addressing mode(계속)

❖ *인덱스 주소지정 방식* (Indexed addressing mode)

- $EA = A + (IX)$
- 인덱스 레지스터 내용(IX)와 변위 A를 더하여 유효 주소 결정
- ★ 연속된 데이터를 차례대로 액세스 용이
 - 배열(array) 내용 접근



[예] 데이터 배열이 기억장치 500 번지부터 저장, 명령어 주소 필드에 '500' 이 포함되어 있을 때, 인덱스 레지스터의 내용 (IX) = 3 이라면 → 데이터 배열의 네 번째 데이터 액세스



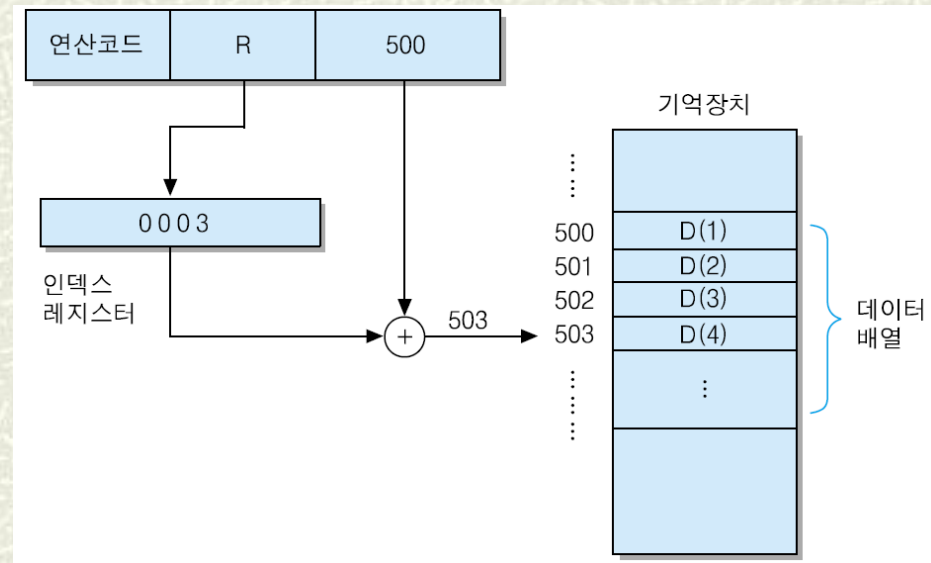
인덱스 주소지정 방식 (계속)

⚡ 자동 인덱싱(auto-indexing)

- 명령어가 실행될 때마다 인덱스 레지스터의 내용이 자동적으로 증가 혹은 감소
- 이 방식이 사용된 명령어가 실행되면 아래의 두 연산이 연속적으로 수행됨

$$EA = (IX) + A$$

$$IX \leftarrow IX + 1$$



주소 지정 모드 (Addressing Mode)

Displacement addressing mode(계속)

베이스-레지스터 주소 지정모드(Base-register addressing mode) $EA = A + (BR)$

- 베이스 레지스터에는 기준 주소 저장
 - 베이스 레지스터의 내용과 변위 A를 더하여 유효 주소를 결정
- 프로그램의 위치를 지정하는데 사용
- ❖ 다중 프로그래밍 시스템에서 프로그램과 데이터들을 다른 위치로 이동하는데 효과적.
 - 프로그램내의 주소 필드, 분기 주소를 변경 필요 없음 (.com : .exe)

2.4.4 실제 상용 프로세서들의 명령어 형식

■ CISC(Complex Instruction Set Computer) 프로세서

- 명령어들의 수가 많음
- 명령어 길이가 일정하지 않음(명령어 종류에 따라 달라짐)
- 주소지정 방식이 매우 다양함

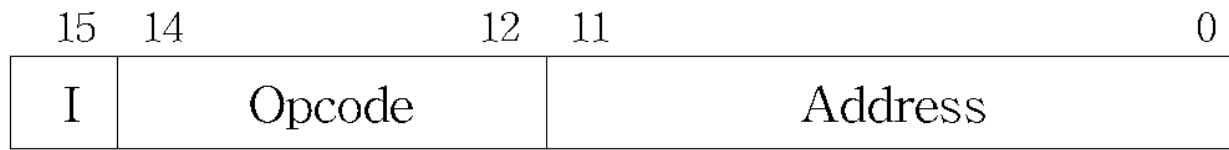
[예] PDP 계열 프로세서, Intel Pentium 계열 프로세서

■ RISC(Reduced Instruction Set Computer) 프로세서

- 명령어들의 수를 최소화
- 명령어 길이를 일정하게 고정
- 주소지정 방식의 종류를 단순화

[예] ATmega microcontroller, ARM 계열 프로세서

© Basic Computer Instruction Format



© Basic Computer Instruction

Symbol

Hexadecimal			
Symbol	Code		Description
	I=0	I=1	
AND	0xxx	8xxx	AND 연산
ADD	1xxx	9xxx	ADD 연산
LDA	2xxx	Axxx	Load 연산
STA	3xxx	Bxxx	Store 연산
BUN	4xxx	Cxxx	Branch Unconditionally
BSA	5xxx	Dxxx	Branch & save return addr.
ISZ	6xxx	Exxx	Increment and skip if zero

0011 0001 0010 0011

1011 0001 0010 0011

1100 0010 0000 0100