

스마트시스템 운영체제 (LD01600)

김준철

정보시스템공학과

greensday@sungshin.ac.kr

2주차 강의

	주차	강의 목차
9.2	1	과목소개 / 운영체제 개요
9.9	2	컴퓨터 시스템 구조
9.16	3	프로세스와 스레드1
9.22	4	프로세스와 스레드2, CPU스케줄링1
휴강(9.30) (추석)	5	CPU스케줄링2
10.7	6	프로세스 동기화
10.14	7	교착 상태
10.21	8	중간고사
10.28	9	물리 메모리 관리
11.4	10	가상메모리 기초
11.11	11	가상메모리 관리
11.18	12	입출력시스템1
11.25	13	입출력시스템2, 파일시스템1
12.2	14	파일시스템2
12.9	15	기말고사

Operating Systems

ch.02 컴퓨터 구조

01 컴퓨터의 기본 구성

02 CPU와 메모리

03 컴퓨터 성능 향상 기술

04 병렬 처리

05 [심화학습] 무어의 법칙과 암달의 법칙

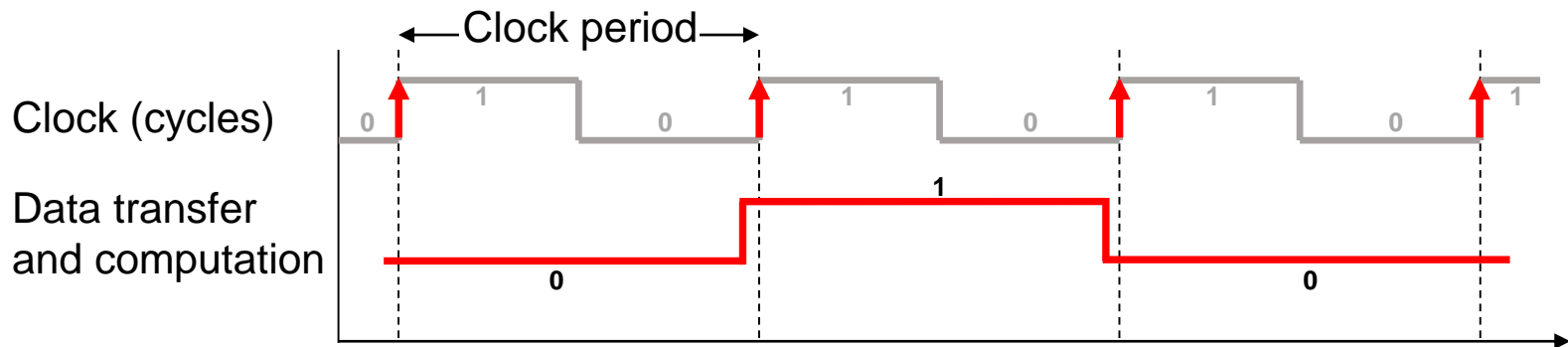
Basic Definitions

- SI(International System of Units) 단위와 IEC(International Electrotechnical Commission) 단위

		SI(10진 단위)	IEC(2진 단위)	
기호	이름	값	값	
p	pico-	$(10^3)^{-4}=10^{-12}$		
n	nano-	$(10^3)^{-3}=10^{-9}$		
μ	micro-	$(10^3)^{-2}=10^{-6}$		
m	mili-	$(10^3)^{-1}=10^{-3}$		
k, K	kilo-	$(10^3)^1=10^3$	$(2^{10})^1=2^{10}$	Kibi
M	mega-	$(10^3)^2=10^6$	$(2^{10})^2=2^{20}$	Mebi
G	giga-	$(10^3)^3=10^9$	$(2^{10})^3=2^{30}$	Gibi
T	tera-	$(10^3)^4=10^{12}$	$(2^{10})^4=2^{40}$	Tebi

Clocking

- Digital hardware의 동작은 (constant-rate) **clock**에 지배됨



- **Clock period** (주기, 시간): duration of a **clock cycle**
 - $1000\text{ps} (= 1\text{ns}) = 1000 \times 10^{-12}\text{s} = 1.0 \times 10^{-9}\text{s}$
 - $250\text{ps} (= 0.25\text{ns}) = 250 \times 10^{-12}\text{s} = 0.25 \times 10^{-9}\text{s}$
- **Clock frequency** (주파수): cycles per second [or **clock rate**]
 - $1\text{GHz} (= 1000\text{MHz}) = 1.0 \times 10^9\text{Hz}$
 - $4.0\text{GHz} (= 4000\text{MHz}) = 4.0 \times 10^9\text{Hz}$

컴퓨터 하드웨어의 구성

■ 컴퓨터의 구성

- 하드웨어는 **필수 장치**와 **주변장치**로 구성되고 **시스템 버스**로 연결 됨
 - 필수장치 : CPU, Main memory
 - 주변장치 : 입력장치, 출력장치, 저장장치

■ 폰노이만 구조

- CPU, Main memory, 입출력 장치의 전형적인 3단계 구조로 이루어진 프로그램 내장형 컴퓨터 구조



[그림] 컴퓨터를 구성하는 장치

소스코드의 번역과 실행

■ (간단한) 컴파일 과정

❶ 소스코드 작성 및 컴파일

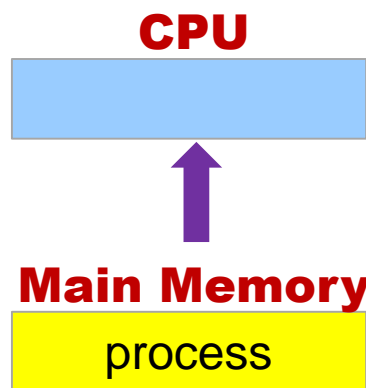
- 에러찾기와 최적화

❷ 목적 코드와 라이브러리 연결

❸ 라이브러리를 포함하여 최종 실행



프로그램이 메모리에 올라감



load

실행

Secondary Memory (HDD / SSD)

```
#include<stdio.h>
```

```
main()
{
```

```
    char str='a';
    int vol=7;
    float pri=2.3;
```

```
    myfunc(&val);
    printf( "%d /" , val);
}
```

C언어 코드(source file)

```
010110100100101010101000
101010001010101010101010
1001010101001010101000
```

기계어(object file)

```
<stdio.h>, <mylib.h>, ...
```

라이브러리 (library)

A.exe

실행파일(execution file) 생성

소스파일



compiler



목적파일



linker

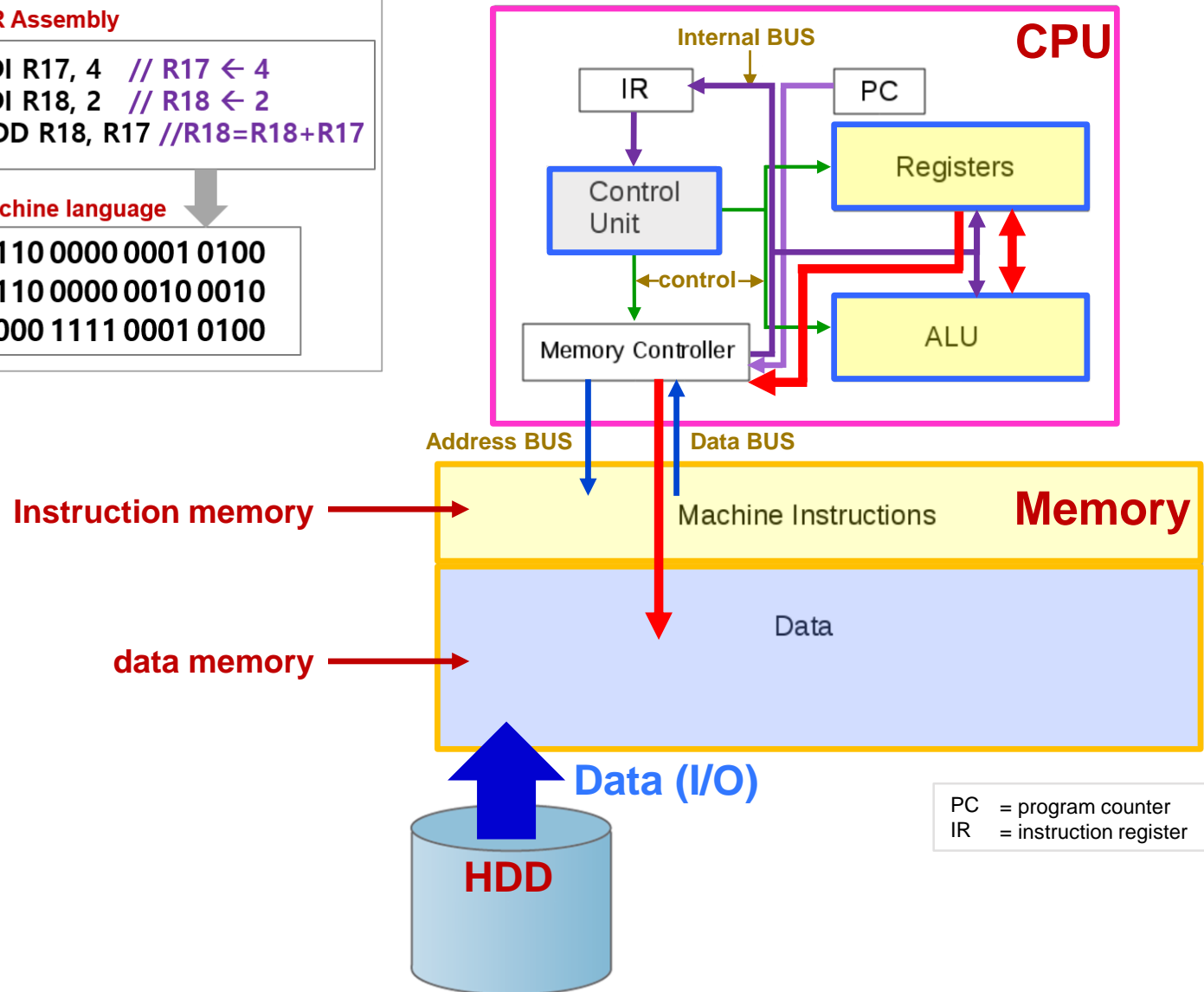
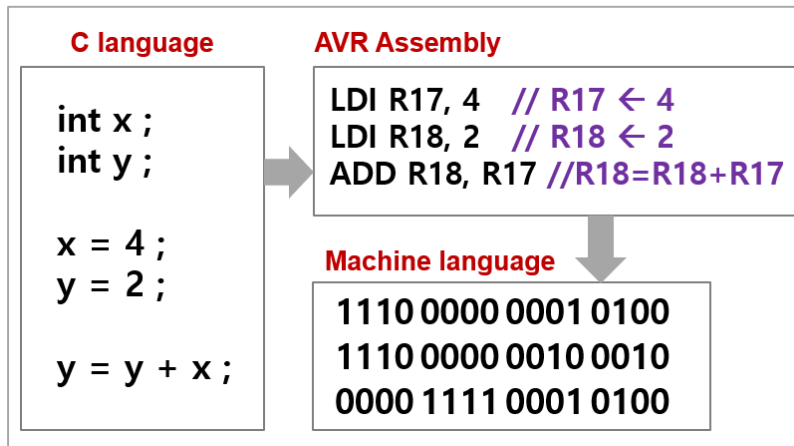


실행파일

컴파일

[그림] 컴파일 과정

Instruction 처리



프로세서 내부 구성

- **ALU , data path** : data 처리(연산)에 관계함
arithmetic / logic unit

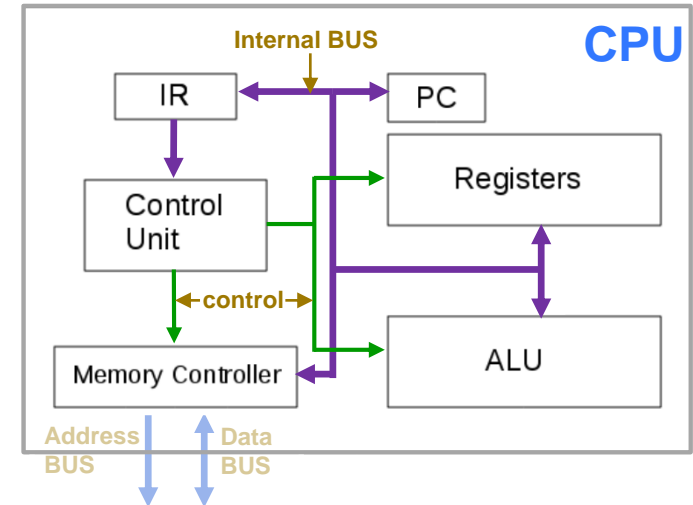
- **Control**

: instruction(명령어) 해독(decode), 제어 신호발생
CPU 내부 resource를 관리

- **Register** : very fast and expensive(relative to memory)

- general purpose register (GPR) : 프로그램, 데이터 처리 등 일반적인 작업
- special purpose register : 지정된 특별한 용도로 사용 (PC, IR, SP ...)
stack pointer
- 기타 OS / assemble 등에 예약된 register들도 있음
- 피연산자(operand) 및 연산결과의 임시저장
- instruction을 표현하는 bit들을 저장

- **BUS** : system, component 간의 data 전달 역할
(data bus, Control bus, address bus)



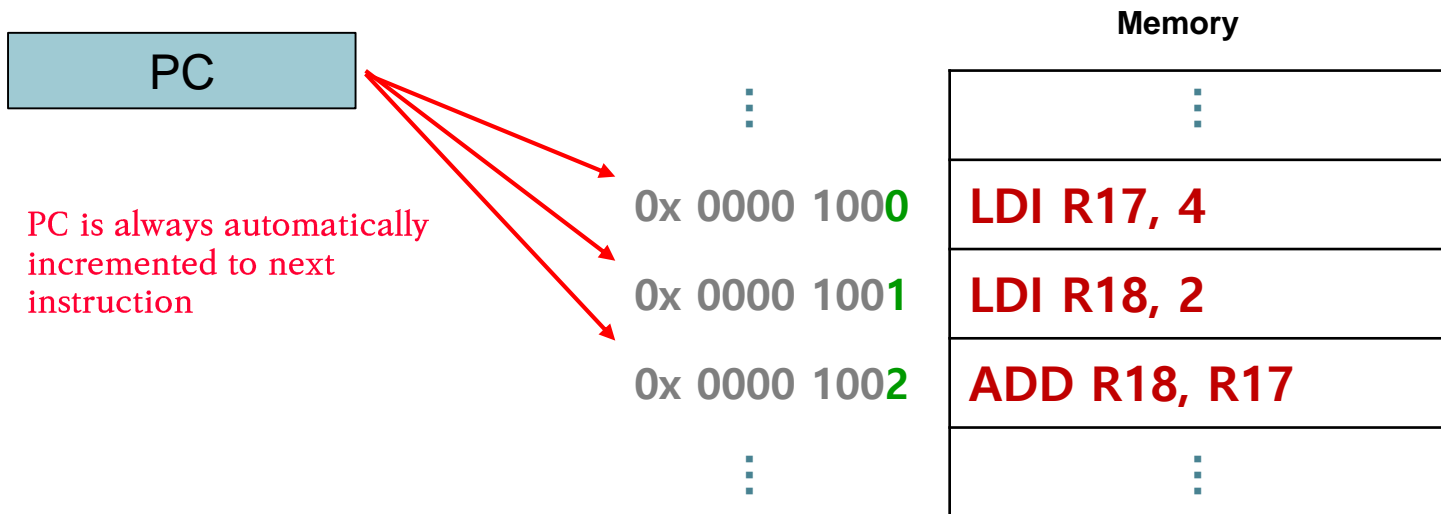
PC (program counter)

■ PC(program counter)

- 현재 수행하고 있는 instruction의 memory 주소를 저장
- Next sequential instruction의 주소 계산
 - * PC는 항상 자동적으로 1word 증가하여 다음 실행할 instruction의 주소를 가리킴

■ Example

```
int x = 4 ;    // LDI R17, 4
int y = 2 ;    // LDI R18, 2
y = y + x ;    // ADD R18, R17
```



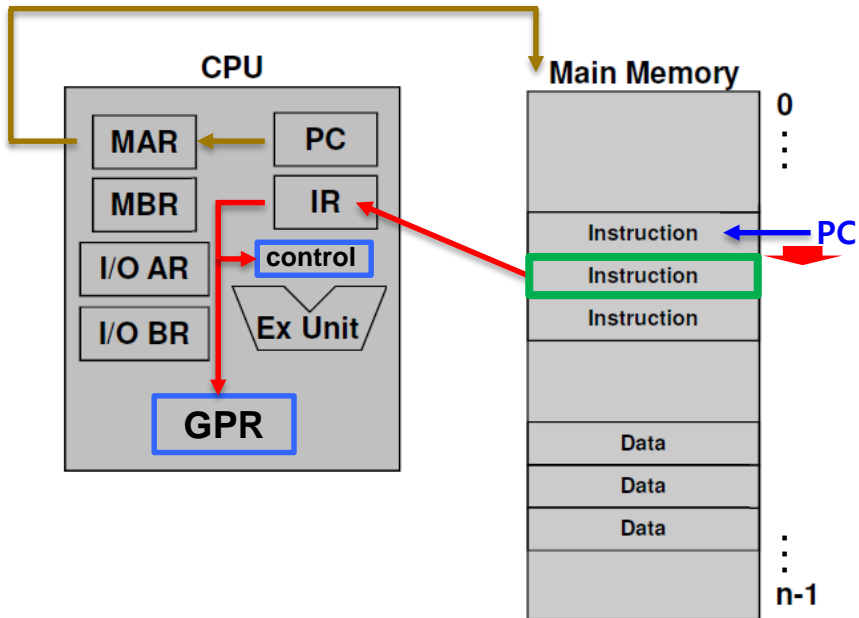
Register Operands(피연산자)

Memory의 operand를 CPU에서 바로 연산하는 것은 불가능
→operand를 **register**에 저장하고 연산

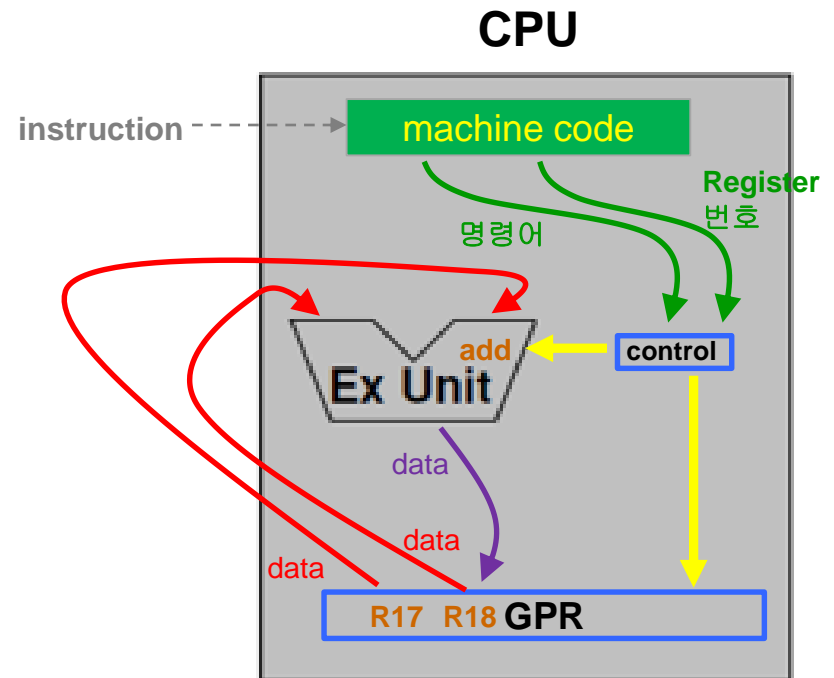
EX

ADD R18, R17

Fetch / Decode / Execution



memory for data, programs,
compilers, editors, etc.



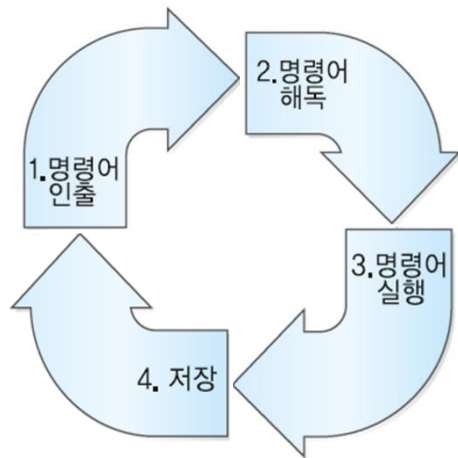
명령어 사이클

■ 명령어 사이클 (Instruction Cycle)

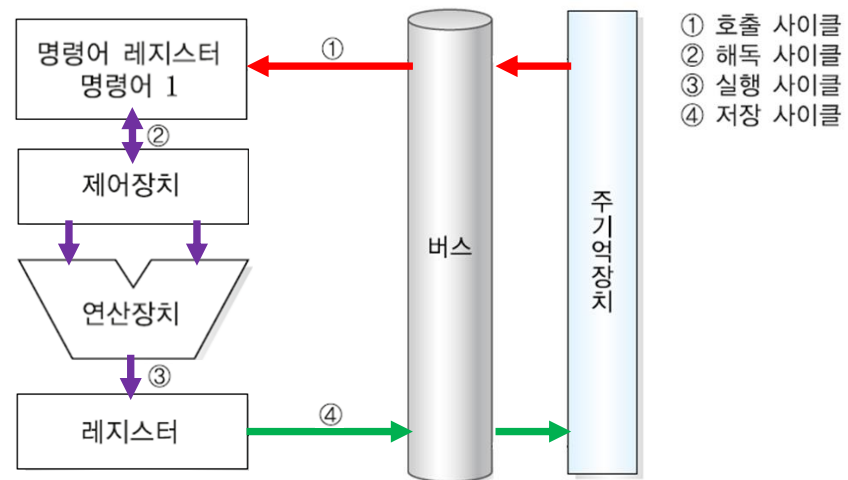
- 프로그램을 구성하는 명령어는 4단계의 과정을 통해서 수행

■ 각 단계별 사이클의 역할

- 인출(Fetch) 사이클 : 필요한 명령어를 주기억장치에서 불러오는 사이클
- 해독(Decode) 사이클 : 호출된 명령어를 해석하는 사이클
- 실행(Execute) 사이클 : 해석된 명령어를 산술논리연산장치를 통하여서 실행
- 저장(Store) 사이클 : 수행결과를 주기억장치에 저장하는 사이클



명령어 사이클



명령어 수행과정

메모리의 종류

■ 휘발성 메모리

■ DRAM^{Dynamic RAM}

- 저장된 0과 1의 데이터가 일정 시간이 지나면 사라짐
→ 일정 시간마다 다시 refresh

■ SRAM^{Static RAM}

- 전력이 공급되는 동안에는 데이터를 보관할 수 있어서 refresh가 필요가 없음

■ 비휘발성 메모리

■ 플래시 메모리^{flash memory}

- 디지털카메라, MP3 플레이어, USB 드라이버같이 전력이 없어도 데이터를 보관하는 저장장치

■ SSD

- 가격이 비싸지만 빠른 데이터 접근 속도, 저전력, 내구성 때문에 많이 사용
- Hard Disk Drive(HDD)를 대체하고 있음

저장장치의 계층 구조

■ 레지스터

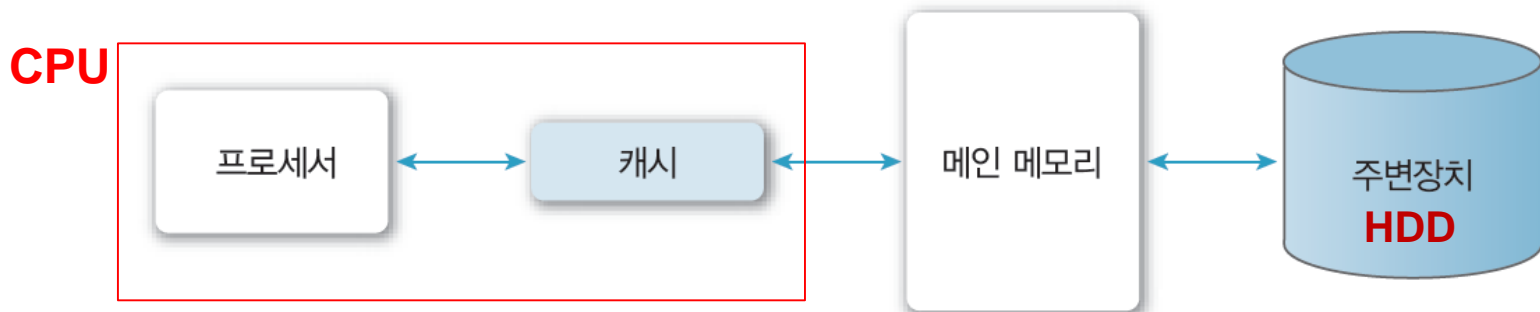
- 프로세서 내부에 있으며, 프로세서가 사용할 데이터를 보관하는 가장 빠른 메모리

■ 캐시(cache)

- 프로세서와 메인 메모리 간에 속도 차이의 부담을 줄이려고 프로세서 내부나 외부에 캐시를 구현하기도 함
- SRAM(Static RAM) 사용 (고가 메모리)

■ 메인 메모리

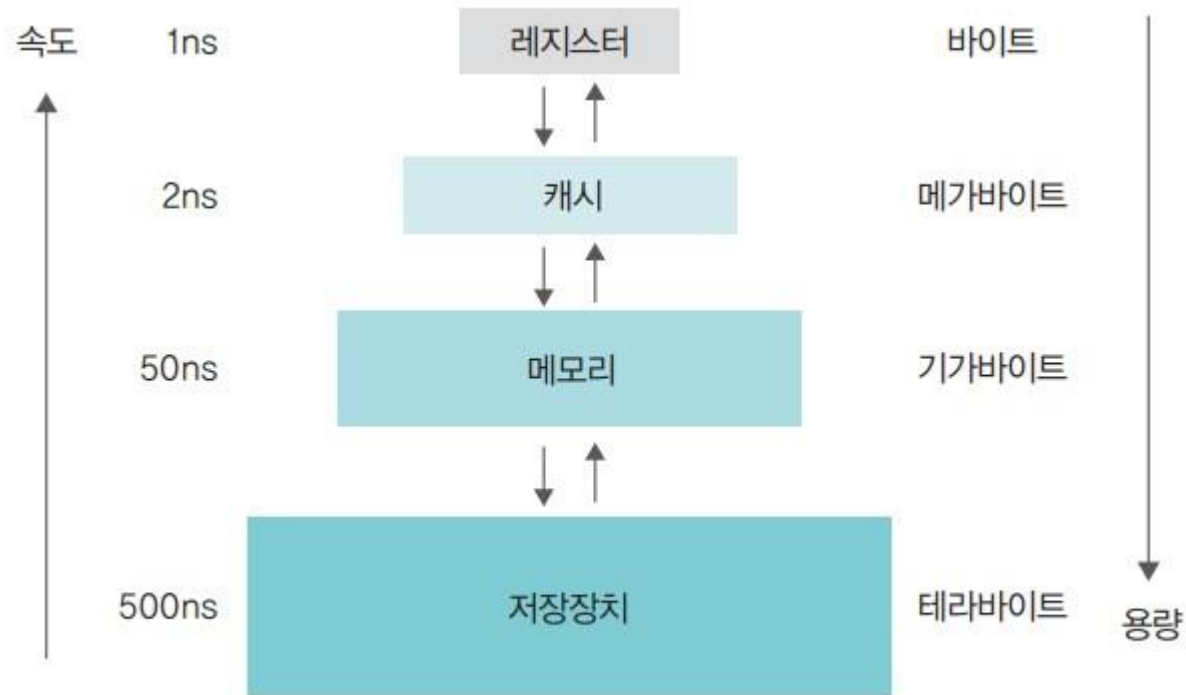
- 프로세서 외부에 있으면서 프로세서에서 수행할 프로그램과 데이터를 저장하거나 프로세서에서 처리한 결과 저장
- DRAM(Dynamic RAM) 사용 (저장 밀도가 높고 저가격)



[그림] 메인 메모리의 역할

저장장치의 계층 구조

■ 저장장치의 계층 구조

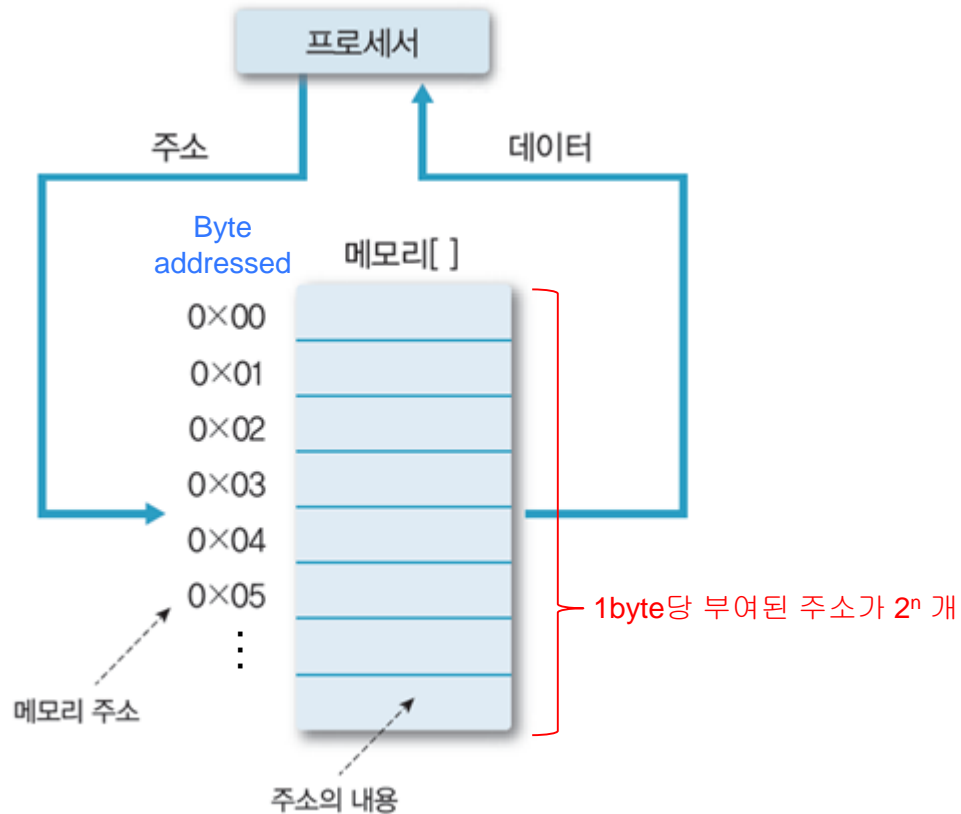


[그림] 저장장치의 계층 구조

메인 메모리 및 주소

■ 메인 메모리

- 메모리에는 byte 단위로 주소가 부여 되어 있음



[그림] 메인 메모리의 주소 지정

메모리 보호

■ 메모리 보호의 필요성

- 현대의 운영체제는 **시분할 기법**을 사용하여 여러 프로그램을 동시에 실행하므로 **사용자 영역이 여러 개의 작업 공간으로 나뉘어 있음**
- 메모리가 보호되지 않으면 어떤 작업이 **다른 작업의 영역을 침범**하여 프로그램을 파괴하거나 데이터를 지울 수도 있으며, 최악의 경우 운영체제 영역을 침범하면 시스템이 멈출 수도 있음



[그림] 메모리의 보호

두 레지스터의 값을 벗어 나면 메모리 오류와 관련된 **인터럽트**가 발생

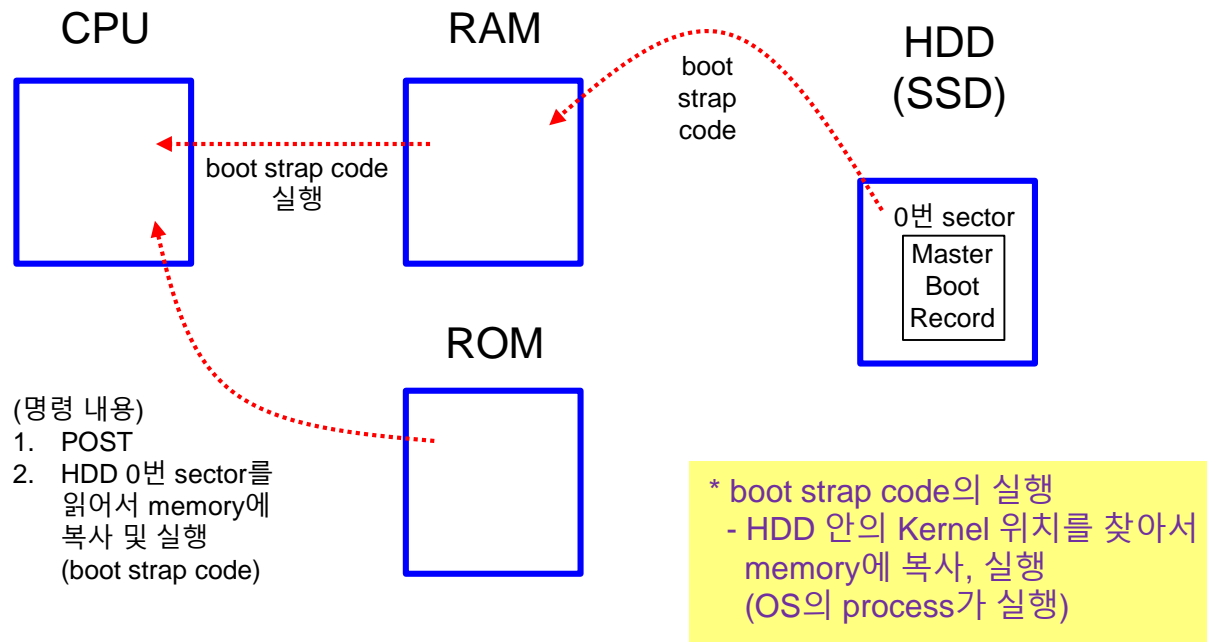


메모리 영역을 벗어나서 발생한 **인터럽트**의 경우 운영체제가 해당 프로그램을 강제 종료

부팅

■ 부팅

- 컴퓨터를 켜를 때 운영체제를 메모리에 올리는 과정



[그림] 부팅 과정

이중 모드(dual mode)

- 이중 모드(dual mode) – CPU는 두 가지 모드로 동작함
 - 운영체제가 **커널 모드**와 **사용자 모드**를 전환하며 일 처리를 하는 것

Kernel mode
User mode
 - 궁극적인 목적은 자원 보호에 있음
- 커널 모드(Kernel mode)
 - 운영체제와 관련된 커널 프로세스가 실행되는 상태
 - Mode bit = 0
- 사용자 모드(User mode)
 - 사용자 프로세스가 실행되는 상태
 - Mode bit = 1

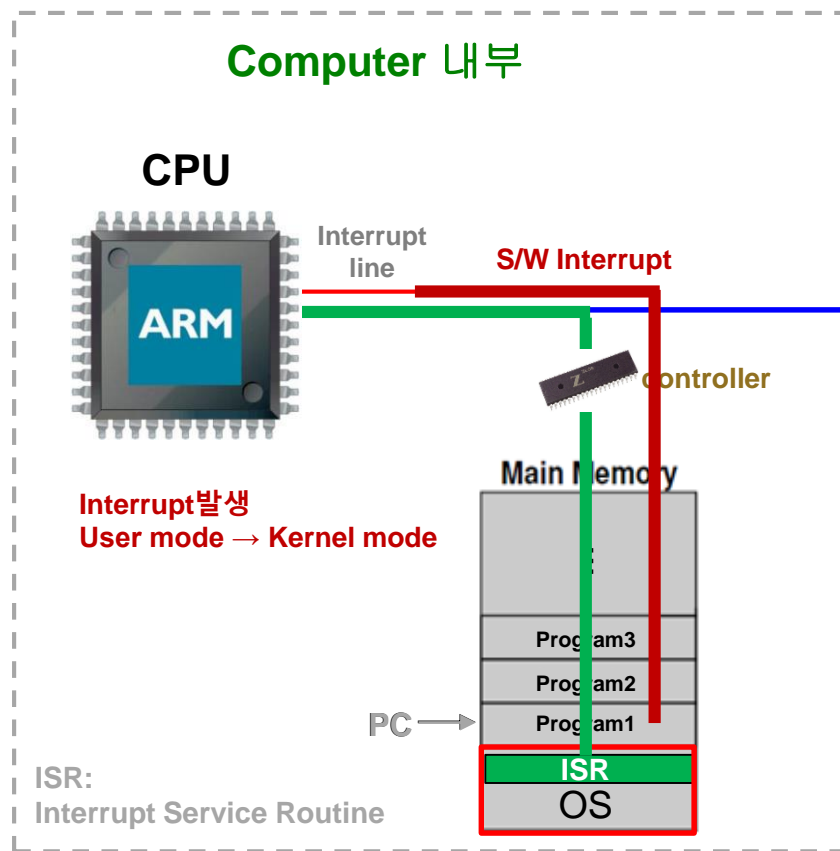
이중모드의 구현 – flag register 사용



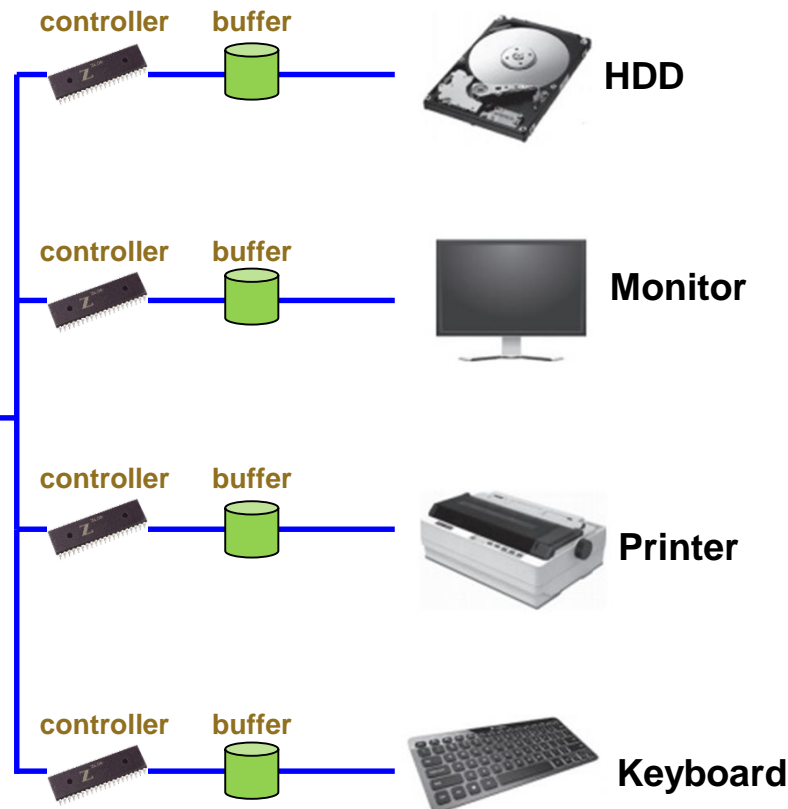
OS가 있는 시스템에서의 Interrupt

μ P에게 즉시 특정 작업을 처리하도록 요구하는 (비정상적)사건

- Interrupt : CPU 사용 권한이 OS로 넘어감
 - S/W Interrupt (=Trap)
 - system call
 - exception
 - mode bit check 후 program 종료
 - H/W Interrupt



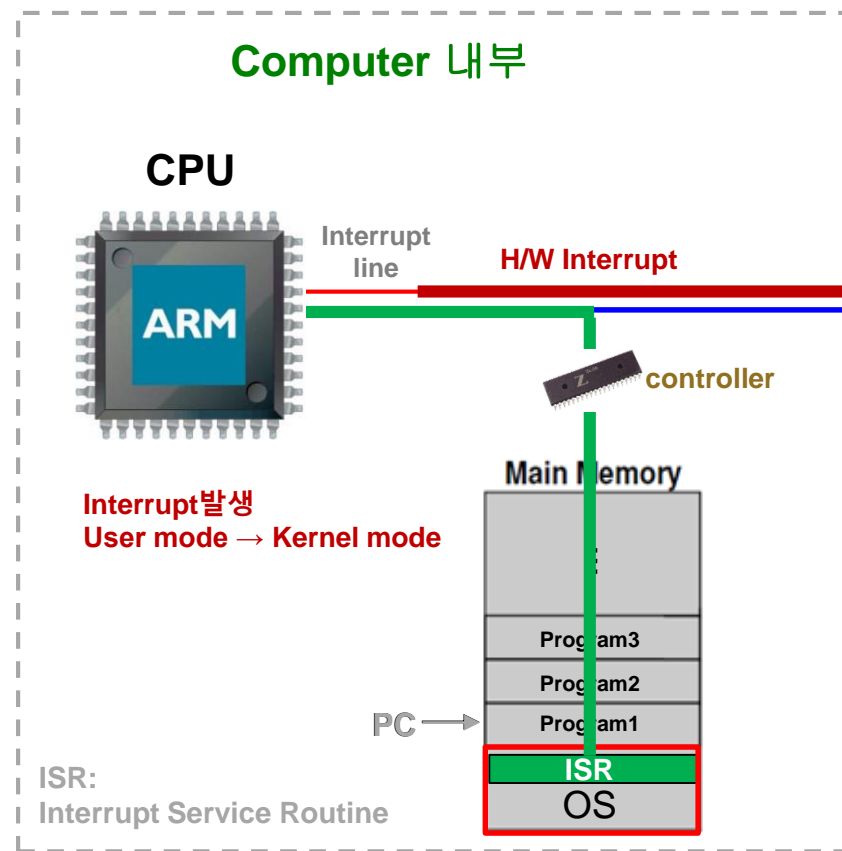
Computer 외부 (I/O장치)



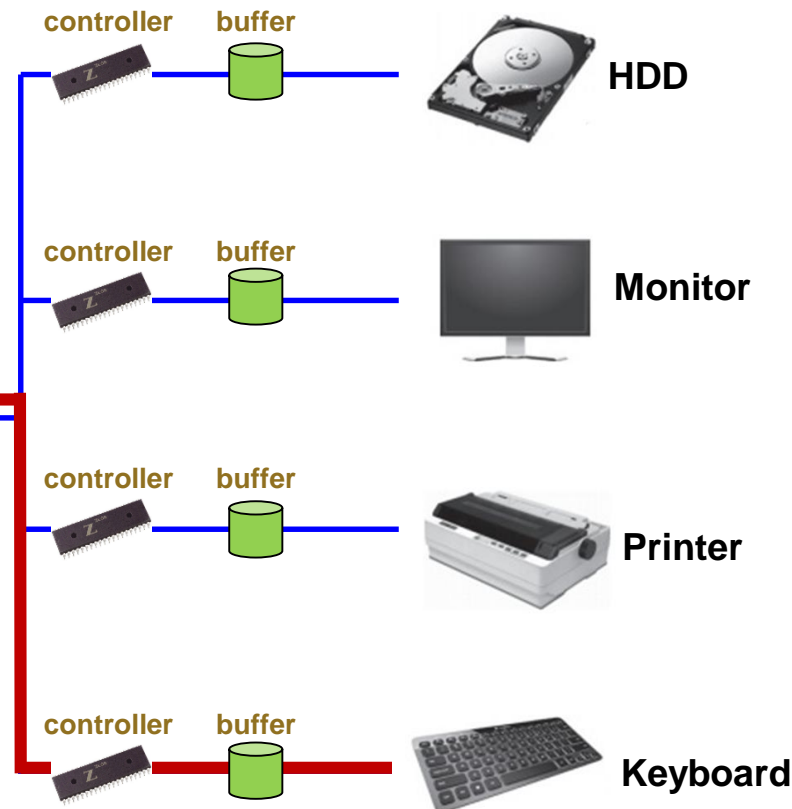
OS가 있는 시스템에서의 Interrupt

μ P에게 즉시 특정 작업을 처리하도록 요구하는 (비정상적)사건

- Interrupt : CPU 사용 권한이 OS로 넘어감
 - S/W Interrupt (=Trap)
 - system call
 - exception
 - H/W Interrupt



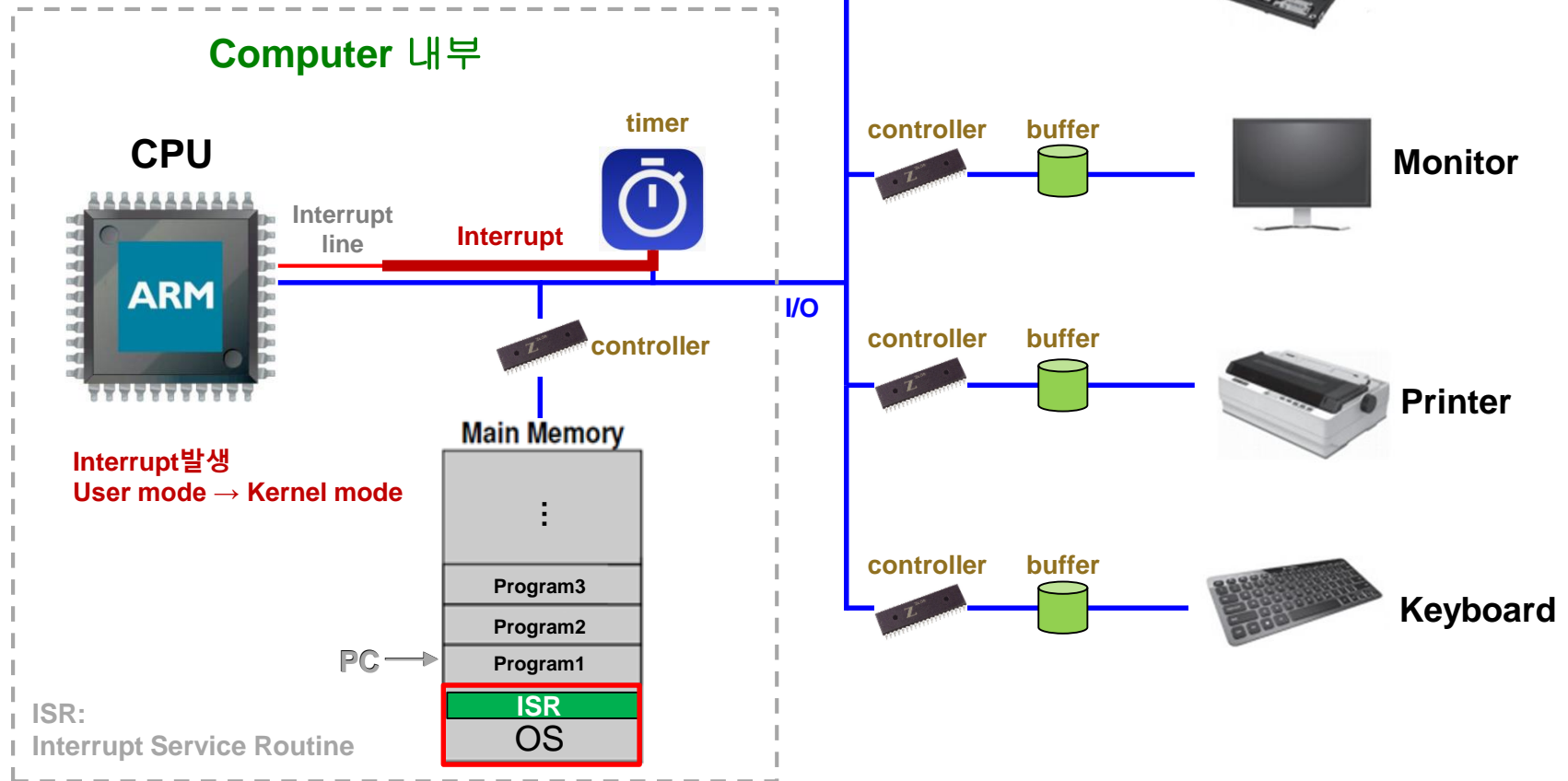
Computer 외부 (I/O장치)



타이머 인터럽트

▪ Timer Interrupt

- 특정 program의 CPU 독점 방지
- TSS(time sharing system)의 구현 방법



Polling 방식과 Interrupt 방식

- **Polling 방식** : 우선 순위가 없는 순차적 처리
 - 입출력을 요청하면 주기적으로 입출력장치를 직접 확인해서 처리하는 방식
- **Interrupt 방식** : 우선 순위가 높은 코드를 먼저 처리
 - Interrupt :
 - μ P에게 즉시 특정 작업을 처리하도록 요구하는 (비정상적)사건
micro processor, CPU
 - 정상적인 실행 순서를 바꿀 만큼 중요한 사건
 - 우선 처리를 위한 사건을 정의하고, 우선 순위에 따라 실행 순서를 변경
 - 하드웨어 vs. 소프트웨어 Interrupt
 - HW Interrupt : 하드웨어에 의해 발생, μ C의 Interrupt
micro controller
 - SW Interrupt : 운영체제의 커널을 통해 발생

Polling 방식과 Interrupt 방식 차이 예

```
void main(void) {  
    while(1) {  
        if(button_pressed)           // 소프트웨어에 의해 사건(event) 검사  
            do_something();  
    }  
  
    return 0;  
}
```

Polling 방식

```
ISR(BUTTON_PRESS_vect) {  
    do_something();  
}  
  
void main(void) {  
    setup_button_press_interrupt(); // 하드웨어에 의해 사건(event) 검사 설정  
    while(1) {  
    }  
  
    return 0;  
}
```

Interrupt 방식



감사합니다.

