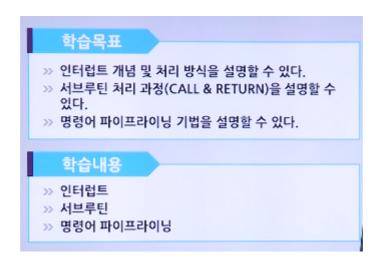
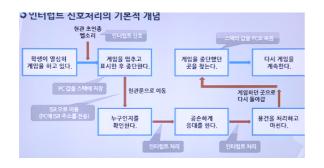
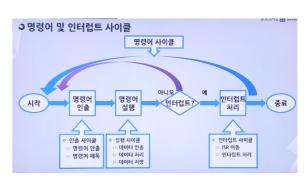
16강_인터럽트

© Created	@Aug 12, 2020 5:25 PM
<u>≔</u> Tags	







■ 인터럽트(Interrupt)

CPU가 정상적인 프로그램 실행 중에 또 다른 프로그램의 실행요구로 현재 실행 중인 프로그램을 중단시키고 요구된 프로그램을 실행하는 것을 인터럽트라고 한다.

- CPU가 프로그램 실행 중에 인터럽트 신호 처리를 요청
- CPU는 원래의 프로그램 수행을 중단한다.
- 요구된 인터럽트를 위한 서비스 프로그램을 먼저 수행한다.
 - 어떤 장치가 인터럽트를 요구했는지 확인한다.
 - 해당 인터럽트 서비스 루틴을 호출한다.
- 인터럽트 처리가 끝나면 본 프로그램으로 복귀한다.

■ 인터럽트(Interrupt)

인터럽트 벡터 테이블 (Interrupt Vector Table)

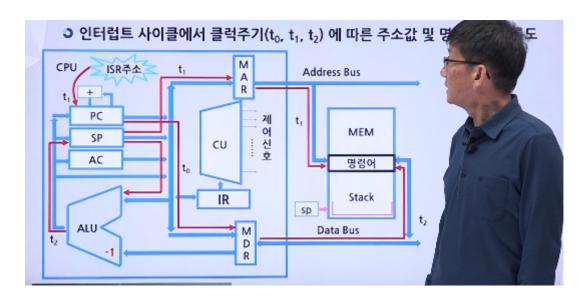
인터럽트 서비스 루틴 (Interrupt Service Routine)

- 다양한 인터럽트 신호를 처리하는 인터럼트 서비스 루틴의 시작 주소를 포함
- 인터럽트를 처리하기 위하여 수행하는 프로그램 루틴
- O CPU의 인터럽트 처리 동작
- 현재 실행중인 명령어 실행을 끝낸 즉시, 다음에 실행할 명령어의 주소(PC의 내용)를 스택(Stack)에 저장한다.
- 일반적으로 스택은 주기억장치의 특정 부분을 지정하여 사용한다.
- 인터럽트 서비스 루틴을 호출하기 위하여 그 루틴의 시작 주소를 PC에 저장한다.
- 시작 주소는 인터럽트를 요구한 장치로부터 전송되거나 미리 결정된 주소 값으로 결정한다.

'인터럽트 서비스 루틴을 호출하기 위하여 그 루틴의 시작 주소를 PC에 저장한다.': 벡터 테이블에 각종 신호값에 대한 주소값 이 설정되어 있는 것을 프로그램 카운터에 보냄으로써, 그 위치에서 인터럽트 서비스 루틴을 처리할 수 있다는 뜻이 됨

'시작 주소는 인터럽트를 요구한 장치로부 터 전송되거나 미리 결정된 주소 값으로 결정한다:':

벡터 테이블에 있는 것 : 미리 시스템에서 신호마다 주소값을 설정해서 정해놓은 것 장치가 신호를 보낼 때 미리 설정된 주소 값을 보내는 형태이다

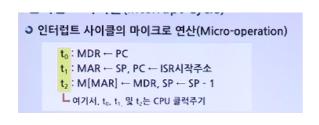


컴퓨터 구조에서 인터럽트 사이클을 클럭마다 어떻게 처리하는지 보여주는 그림

t0 클럭 동안 PC의 내용이 MDR로 이동을 하게 됨. :: 인터럽트 서비스 루틴이 끝나고 나면 다시 본 메인 프로그램으로 돌아오려고...정보 저장..

t1 클럭 동안 ISR에 있는 주소(::인터럽트 서비스 루틴이 시작하는 시작값 주소) → 이 주소값을 PC에 저장, 동시에 MDR의 내용을 현재 스택에 저장하기 위해서, 스택포인터의 값을 MAR로 줌

스택포인트 저장을 하고 나면 자동으로 감소. 여기서는 주소값이 올라가면 감소하는 방향 (ALU -1, SP 값 감소)

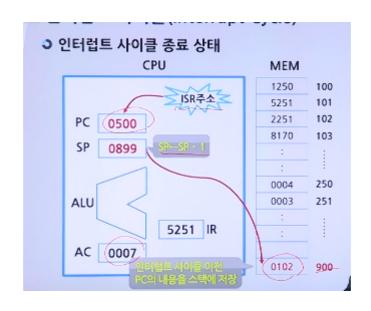


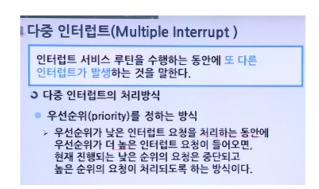




인터럽트 사이클이 명령 실행 중에 어떻게 처리가 될 것인지

인터럽트가 처리되기 위해서는 ADD 명령을 끝내고, 그 다음에 인터럽트를 처리하는 과정





■ 다중 인터럽트(Multiple Interrupt)

인터럽트 서비스 루틴을 수행하는 동안에 또 다른 인터럽트가 발생하는 것을 말한다.

- 다중 인터럽트의 처리방식
- 인터럽트 플래그 (Interrupt Flag) 를 이용하는 방식
- CPU가 인터럽트 요청을 처리하는 도중에는 새로운 인터럽트 요청이 발생하더라도 이를 수행하지 않도록 하는
- 이 때 새로운 인터럽트 요청은 플래그를 불가능(Disabled)
 상태로 설정하고, 대기 상태로 설정한다.
- > 이것은 가능(Enable) 상태로 변경되면 그 때 인식된다.
- 시스템 운영상 중요한 프로그램 수행이나, 도중에 중단할수 없는 데이터 입출력 동작 등을 위한 인터럽트를 처리하는데 주로 사용한다.

