

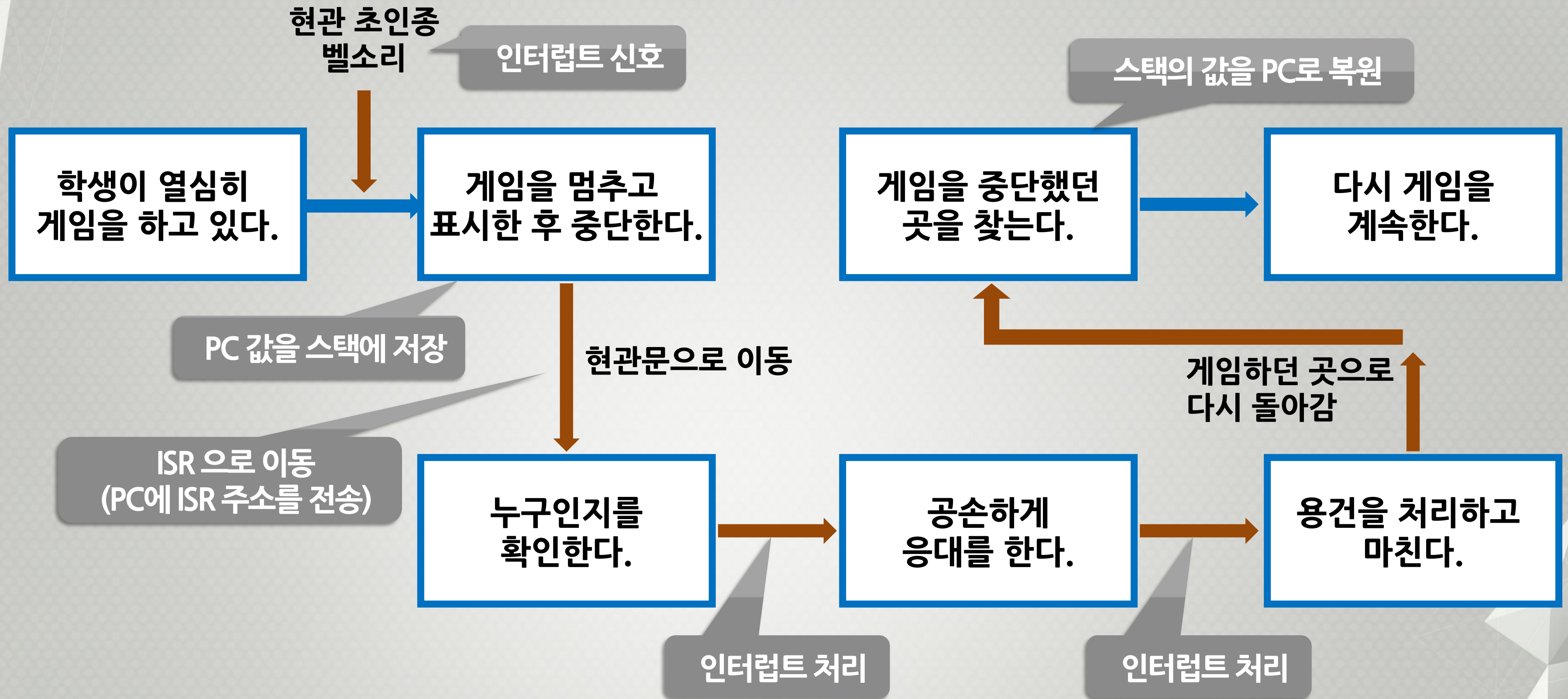
학습목표

- » 인터럽트 개념 및 처리 방식을 설명할 수 있다.
- » 서브루틴 처리 과정(CALL & RETURN)을 설명할 수 있다.
- » 명령어 파이프라이닝 기법을 설명할 수 있다.

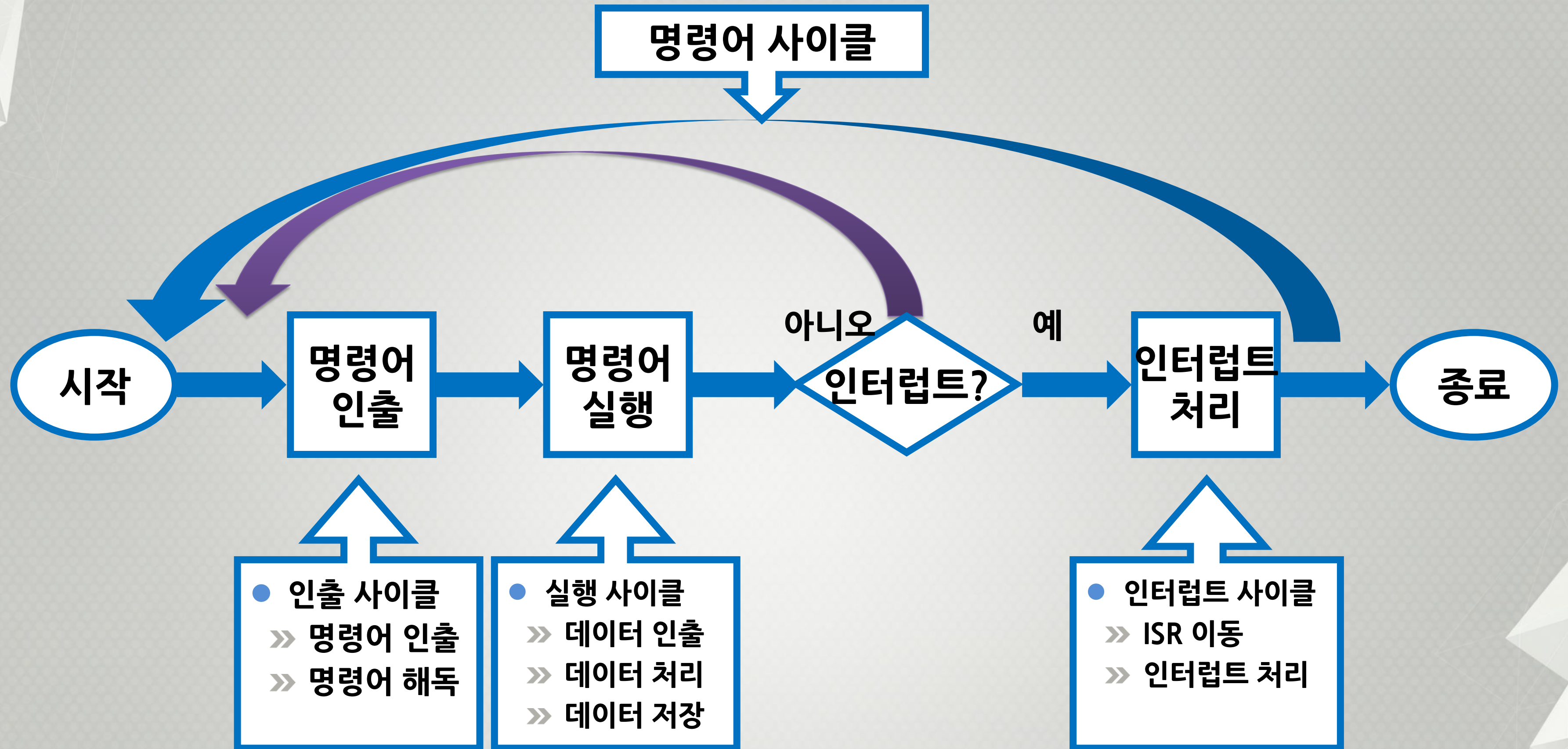
학습내용

- » 인터럽트
- » 서브루틴
- » 명령어 파이프라이닝

○ 인터럽트 신호처리의 기본적 개념



● 명령어 및 인터럽트 사이클



■ 인터럽트(Interrupt)

CPU가 정상적인 프로그램 실행 중에 또 다른 프로그램의 실행요구로 현재 실행 중인 프로그램을 중단시키고 요구된 프로그램을 실행하는 것을 **인터럽트**라고 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)

- 다양한 인터럽트 신호를 처리하는 인터럽트 서비스 루틴의 시작 주소를 포함

인터럽트 서비스 루틴 (Interrupt Service Routine)

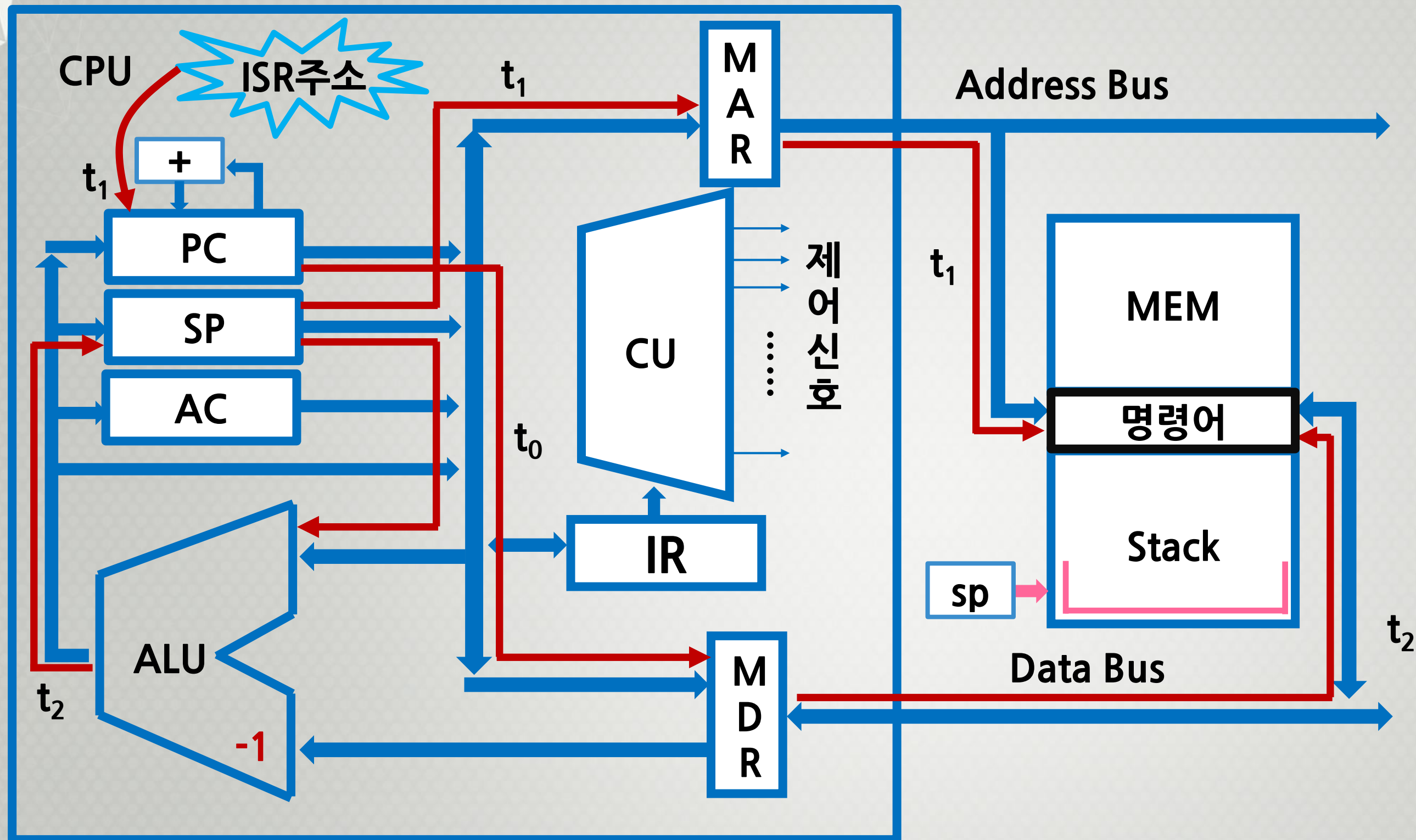
- 인터럽트를 처리하기 위하여 수행하는 프로그램 루틴

● 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 사이클(Interrupt Cycle)

- 인터럽트 사이클에서 클럭주기(t_0, t_1, t_2)에 따른 주소값 및 명령어의 흐름도



■ 인터럽트 사이클(Interrupt Cycle)

● 인터럽트 사이클의 마이크로 연산(Micro-operation)

t_0 : $MDR \leftarrow PC$

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

t_2 : $M[MAR] \leftarrow MDR, SP \leftarrow SP - 1$

└ 여기서, t_0 , t_1 , 및 t_2 는 CPU 클럭주기

■ 인터럽트 사이클(Interrupt Cycle)

● 인터럽트 사이클의 마이크로 연산(Micro-operation)

클럭 t_0	현재 PC의 주소정보를 MDR로 전송한다.
클럭 t_1	SP의 내용이 MAR로 전송되고, PC의 내용은 인터럽트 서비스 루틴의 시작 주소로 변경된다.
클럭 t_2	MDR에 저장되어 있던 원래 PC의 내용이 스택에 저장된다.

예) ● CPU 클럭이 2GHz 인 경우 클럭 주기 및 인터럽트 사이클 수행시간

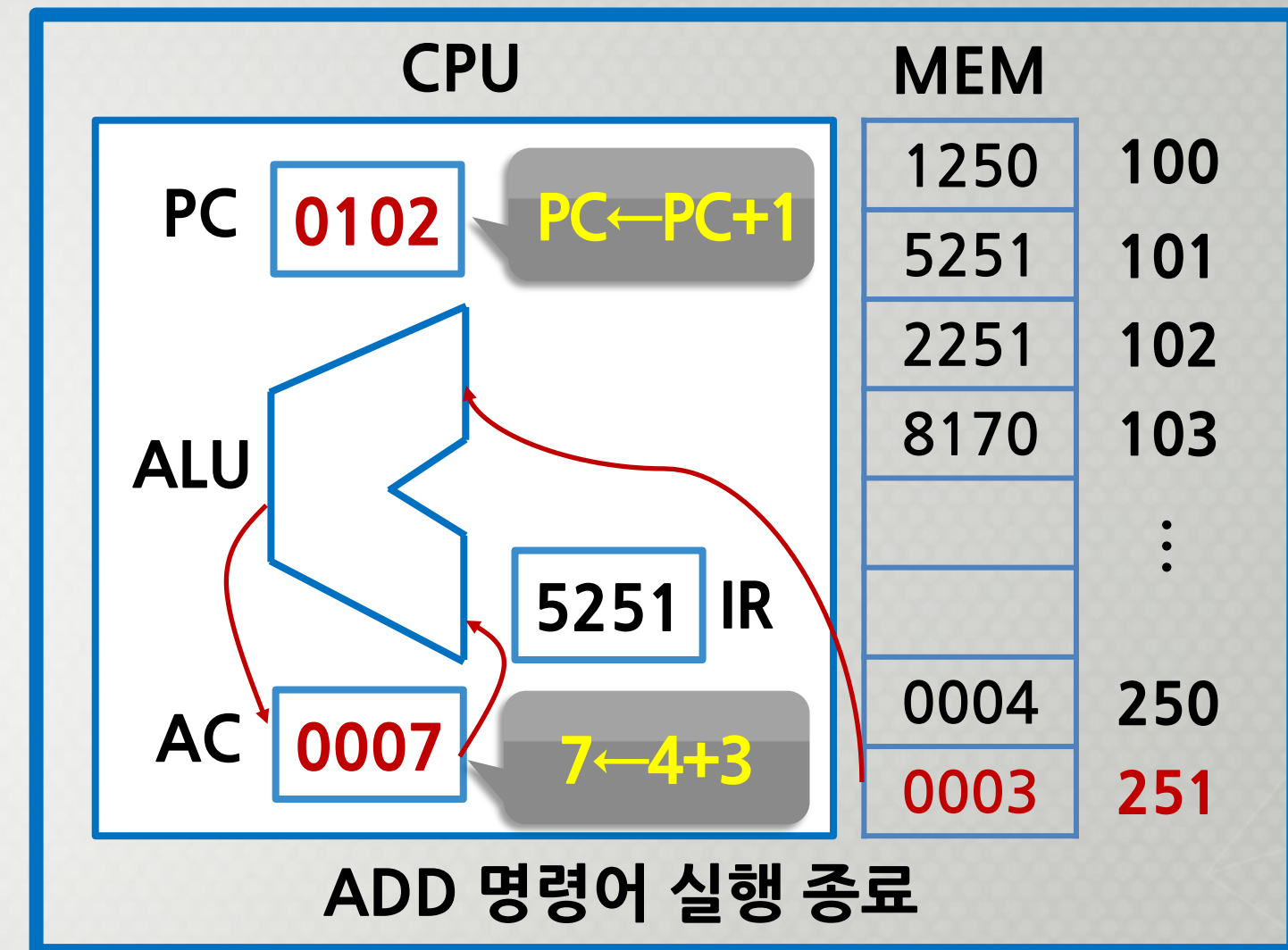
- 클럭 주기 = $1 \text{ sec} \div 2 \times 10^9 = 0.5 \text{ ns}$
- 실행사이클 시간 = $0.5 \text{ ns} \times 3 = 1.5 \text{ ns}$

■ 인터럽트 사이클(Interrupt Cycle)

- 예) 아래 프로그램의 두 번째 명령어인 **ADD 251** 명령어가 실행되는 동안에 **인터럽트가 발생**하였다. SP=900, 인터럽트 서비스 루틴의 시작 주소=500번지라고 가정했을 때의 처리과정

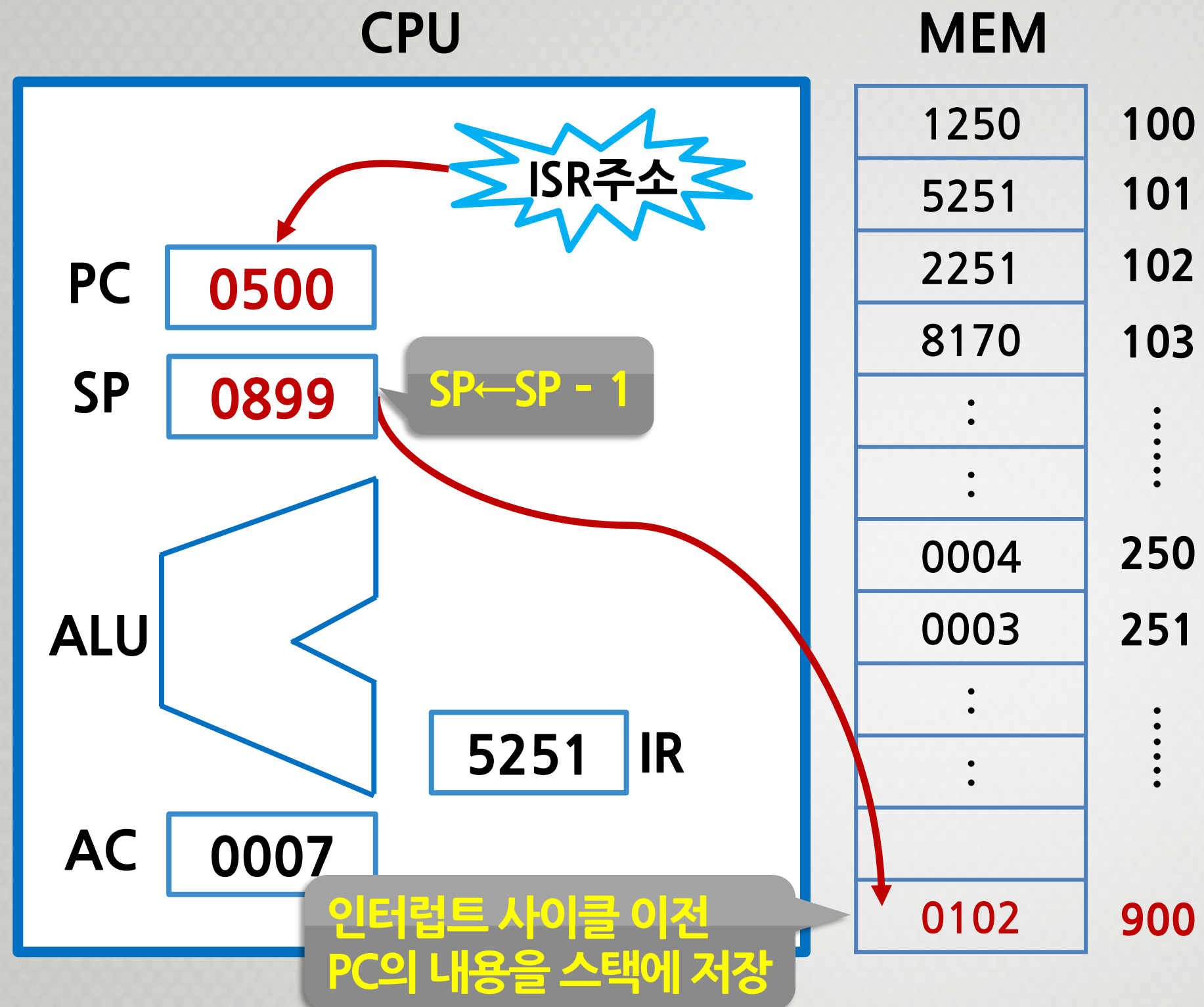
주소	명령어	기계 코드
100	LOAD 250	1250
101	ADD 251	5251
102	STORE 251	2251
103	JUMP 170	8170

인터럽트 발생



■ 인터럽트 사이클(Interrupt Cycle)

● 인터럽트 사이클 종료 상태



■ 다중 인터럽트(Multiple Interrupt)

인터럽트 서비스 루틴을 수행하는 동안에 **또 다른 인터럽트가 발생**하는 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 방식이다.
- 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 중단할 수 없는 데이터 입출력 동작 등을 위한 인터럽트를 처리하는데 주로 사용한다.

■ 다중 인터럽트(Multiple Interrupt)

인터럽트 서비스 루틴을 수행하는 동안에 **또 다른 인터럽트가 발생**하는 것을 말한다.

● 다중 인터럽트의 처리방식

● 우선순위(priority)를 정하는 방식

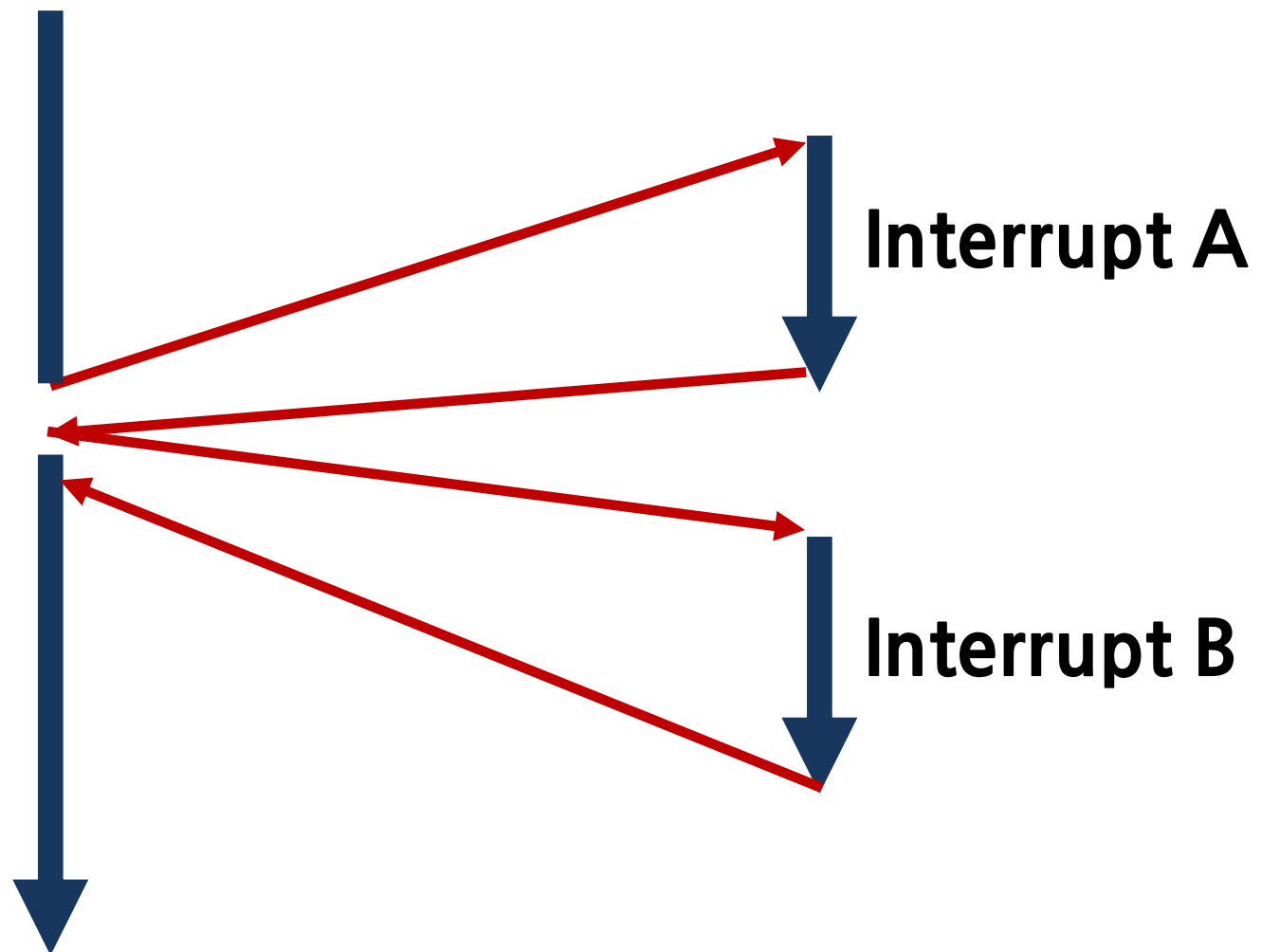
- 우선순위가 낮은 인터럽트 요청을 처리하는 동안에 우선순위가 더 높은 인터럽트 요청이 들어오면, 현재 진행되는 낮은 순위의 요청은 중단되고 높은 순위의 요청이 처리되도록 하는 방식이다.

■ 다중 인터럽트(Multiple Interrupt)

- 다중 인터럽트 처리방식에 따른 제어의 흐름도

인터럽트 플래그(Interrupt Flag) 이용

Main Program



다중 인터럽트(Multiple Interrupt)

- ## ● 다중 인터럽트 처리방식에 따른 제어의 흐름도

우선순위(Priority) 이용

