

컴퓨터 시스템 구조 - 기본 구성



컴퓨터소프트웨어학과 김병국 교수

학습목표



- □컴퓨터를 구성하는 하드웨어의 특성을 이해한다.
- □폰노이만 구조와 하버드 구조를 이해한다.
- □CPU의 구성 및 동작 방식을 이해한다.





하드웨어의 구성
지스템 아키텍처
요리사 모형
하드웨어 사양 관련 용어
CPU의 구성과 동작



1. 하드웨어어의 구성 (1/5)







주변장치

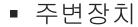
입력장치

저장장치



[컴퓨터를 구성하는 장치]





□컴퓨터의 구성

■ 필수 장치

• 사용자와 대화를 위한 장치 및 데이터 저장을 위한 장치들

• 중앙처리장치(CPU), 주 메모리(대부분의 작업이 이루어 짐)

• 입력장치, 출력장치, 저장장치

• 컴퓨팅(연산 및 처리)를 위한 필수 장치들



1. 하드웨어어의 구성 (2/5)

Bdu 인덕대학교

□용어

- 중앙처리장치 = CPU, 주 프로세서(Main Processor)
- 주 메모리 = 메인 메모리(Main Memory) 또는 메모리
- 보조저장장치 = 저장장치 또는 데이터 스토리지

□ CPU와 주 메모리

- CPU(Central Process Unit)
 - 명령어를 해석하여 실행하는 장치
 - 각종 연산을 수행
- 주 메모리(Main Memory)
 - 작업에 필요한 프로그램과 데이터를 저장하는 장소
 - 데이터의 접근 단위 : 워드(Word)





1. 하드웨어어의 구성 (3/5)



□입 · 출력장치

- 입력장치
 - 외부의 데이터를 컴퓨터에 입력하는 장치
 - 예: 키보드, 마우스, 마이크, 스캐너 등

■ 출력장치

- 처리 결과를 사용자가 원하는 형태로 출력하는 장치
- 예: 모니터, 스피커, 프린터 등



1. 하드웨어어의 구성 (4/5)



□ 저장장치(디스크)

- 메모리보다 느리지만 저렴하고 용량이 큼
- 전원의 온·오프와 상관없이 데이터를 영구적으로 저장
- 느린 저장장치를 사용하는 이유 : **저장 용량에 비해 가격이 저렴**
- 종류
 - 자성(magnetic)을 이용하는 장치: 카세트테이프, 플로피디스크, 하드디스크 등
 - 레이저를 이용하는 장치 : CD, DVD, 블루레이디스크 등
 - 메모리를 이용하는 장치: USB 드라이브, SD 카드, SSD 등





1. 하드웨어어의 구성 (5/5)

그메인보드(Main Board)

- 동일어: 마더보드(Mother Board)
- CPU와 메모리 등 다양한 부품을 연결하는 커다란 판
- 다양한 장치들을 버스(bus)로 연결
 - 버스는 데이터가 지나다니는 통로
- 그래픽카드, 사운드카드, 랜카드 등의 기능이 기본으로 탑재되거나, 별도 장착이 가능



[메인보드 예]

2. 시스템 아키텍처(1/4)



□대표적인 종류

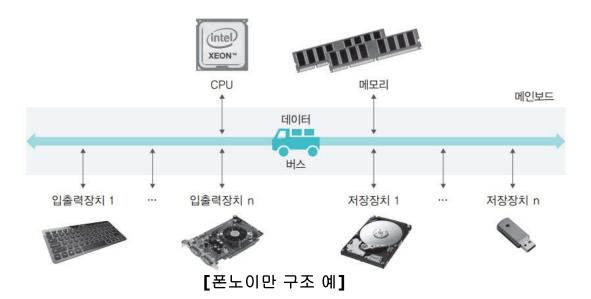
- 폰노이만 아키텍처
- 하버드 아키텍처



2. 시스템 아키텍처(2/4)

□ 폰노이만 아키텍처 [1/2]

- Johann Ludwig Von-Neumann(1903.12~1957.02, 헝가리 출생)
- EDSAC(1949) 컴퓨터 개발 때 개념을 적용
- CPU, 메모리, 입출력 장치, 저장장치가 **하나의 버스로 연결**되어 있는 구조
- 명령어와 데이터를 위한 메모리 인터페이스가 하나임
- 명령어를 읽을 때 데이터를 읽거나 쓸 수 없음
- IBM 계열 PC(개인용 PC), ARM7 등





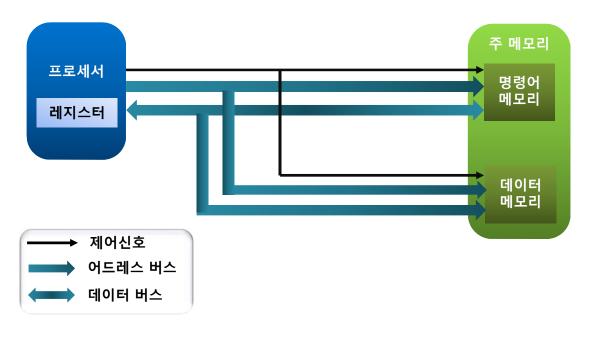


2. 시스템 아키텍처(3/4)



□폰노이만 아키텍처 (2/2)

- 프로그램은 하드디스크와 같은 외부 저장 장치에 기록
- 프로그램의 구동을 위해서는 기록된 데이터를 주 메모리(RAM)로 읽어와야 함
- 메모리의 효율적인 접근에 따라 시스템의 성능에 큰 영향을 미침



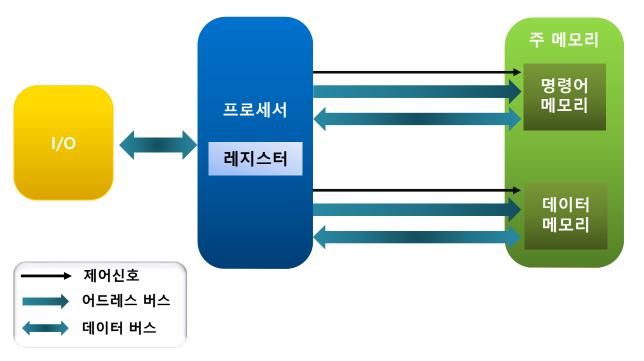


2. 시스템 아키텍처(4/4)



□ 하버드 아키텍처

- 1944년 하버드 마크I(Harvard Mark I)을 개발할 때 설계 및 적용
- 명령어를 위한 메모리 인터페이스와 데이터를 위한 메모리 인터페이스가 <mark>분리</mark>되어 있음
- 버스 시스템이 복잡하여 설계가 복잡함(→단가 상승)
- ARM9, ARM10, XScale 등



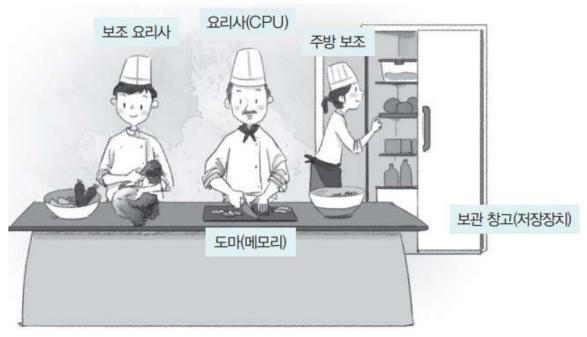


3. 요리사 모형 [1/3]



교요리사 모형

- 운영체제의 여러 가지 현상에 대한 이해를 돕기 위한 것
- 요리사 → CPU, 도마 → 메모리, 보관 창고 → 저장장치에 각각 비유



[요리사 모형]



3. 요리사 모형 [2/3]



□ 폰노이만 구조와 요리사 모형

- 요리사(CPU)가 요리(처리)를 하기 위해서는 보관 창고(저장장치)에 있는 재료를 도마(메모리) 위에 놓아야 함
- 요리사에게는 도마(메모리)가 핵심적인 작업 공간임
- 보관 창고(저장장치)는 **보조적인 공간임**

요리사 모형	운영체제 작업
요리 방법 결정	프로세스 관리
도마 정리	메모리 관리
보관 창고 정리	저장장치 관리

[요리사 모형과 운영체제 작업의 비교]



3. 요리사 모형 (3/3)



□ 낮은 용량의 메모리의 컴퓨터가 느린 이유

- 도마가 크면 더 많은 재료를 올려놓고 요리할 수 있음
 - 반대로, 도마가 작으면 재료를 조금만 올려놓고 작업해야 함
- 작은 도마에서 작업을 하기 위해서는 보관 창고에 가져다 놓은 뒤 다른 재료를 가져와야 하므로 <mark>재료</mark> 를 손질하는 시간보다 보관 창고로 옮기는 시간이 많이 걸림 → 처리 속도 저하
- 도마의 크기가 전체 재료를 놓을 수 있을 만큼 충분히 크다면 작업 속도에 영향을 미치지 않음
 - 전체 재료보다 큰 도마는 더 큰 성능을 발휘할 수 없음



[도마의 크기와 작업 속도]



4. 하드웨어 사양 관련 용어 [1/2]



□ 클록(Clock)

- CPU의 속도와 관련된 단위
- 클록이 일정 간격으로 틱(tick)을 만들면 거기에 맞추어 CPU안의 모든 구성 부품이 작업을 수행함
- 틱(Tick) = 펄스(Pulse) = 클록 틱(Clock Tick)

□ 헤르츠(Hz)

- 클록틱이 발생하는 속도를 나타내는 단위
 - 1초에 클록틱이 한 번이면 1Hz,
 - 1,000번이면 1kHz(1,000Hz)
 - 3.4GHz는 1초에 틱이 3.4×10°번 발생(34억)

부품	사양
CPU	인텔 코어 i7(4코어, 3.4GHz, 캐시 4MB)
메인보드	FSB 1,333MHz
메모리	DDR3 SDRAM 4GB(1,333MHz)



4. 하드웨어 사양 관련 용어 [2/2]



□ 시스템 버스

- 메모리와 주변장치를 연결하는 버스
- FSB(Front-Side Bus, 전면 버스)라고 함

□ CPU 내부 버스

- CPU 내부에 있는 버스(CPU 내 구성 요소 간 연결)
- BSB(Back-Side Bus, 후면 버스)라고 함

□ CPU와 메모리의 속도

- CPU는 CPU 내부 버스(BSB)의 속도로 작동
- 메모리는 시스템 버스(FSB)의 속도로 작동
- 두 버스의 속도 차이로 인하여 작업이 지연될 수 있음
 - 캐쉬(cache)로 해결



5. CPU의 구성과 동작 (1/5)



□ 산술논리 연산장치(ALU: Arithmetic Logic Unit)

■ 데이터의 덧셈, 뺄셈, 곱셈, 나눗셈 같은 산술 연산과 AND, OR 같은 논리 연산을 수행

□ 제어장치(Control Unit)

■ CPU에 작업을 지시

□ 레지스터(Register)

• CPU 내에 데이터를 임시로 보관

□ 버스(Bus)

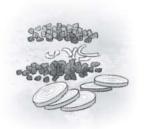
■ CPU내 구성요소들과의 데이터 전달을 위한 통로



요리: 산술논리 연산장치



작업 지시: 제어장치



재료 임시 보관: 레지스터

[CPU의 구성요소]



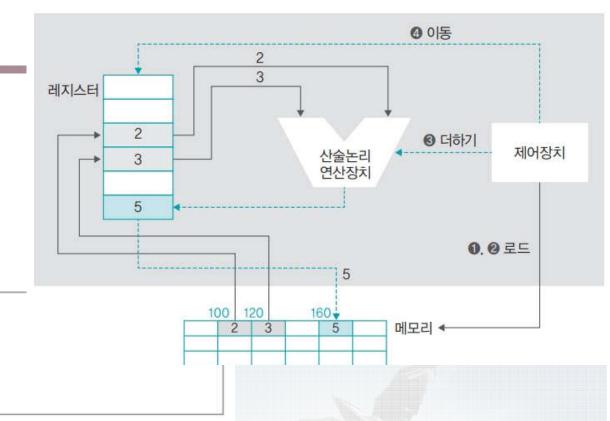
5. CPU의 구성과 동작 (2/5)

□ CPU의 명령어 처리 과정

```
int D2=2, D3=3, sum;
sum=D2+D3;
```

■ 위 코드를 어셈블리어로 바꾸면 다음과 같음

```
01 LOAD mem(100), register 2;
02 LOAD mem(120), register 3;
03 ADD register 5, register 2, register 3;
04 MOVE register 5, mem(160);
```



■ 01행: 메모리 100번지(D2)에 있는 값을 레지스터 2로 가져옴

■ 02행: 메모리 120번지(D3)에 있는 값을 레지스터 3으로 가져옴

■ 03행: 레지스터 2와 3에 저장된 값을 더한 결과를 레지스터 5에 저장

■ 04행: 레지스터 5의 값을 메모리 160번지(sum)에 저장

5. CPU의 구성과 동작 (3/5)



레지스터	기능
데이터 레지스터 (DR: Data Register)	피연산자(Operand)의 값들이 임시로 저장되는 메모리 공간
주소 레지스터 (AR: Address Register)	명령어(Instruction Set) 또는 데이터가 저장된 메모리의 주소 를 저장
프로그램 카운터 (PC: Program Counter)	다음에 실행할 명령어의 위치 코드(일반적으로 메모리 주소) 를 저장
명령어 레지스터 (IR: Instruction Register)	실행할 명령어를 저장
메모리 주소 레지스터 (MAR: Memory Address Register)	메모리 관리자(MMU: Memory Management Unit)가 접근해야 할 메모리의 주소
메모리 버퍼 레지스터 (MBR: Memory Buffer Register)	메모리 관리자(MMU)가 가져온 데이터를 임시로 저장
프로그램 상태 레지스터 (PSR: Program State/Status Register)	연산/처리 결과를 저장하는 공간

[주요 레지스터의 종류]

5. CPU의 구성과 동작 (4/5)

시스템 버스(FSB)

메모리







5. CPU의 구성과 동작 (5/5)



□ 버스의 대역폭

- 한 번에 전달할 수 있는 데이터의 최대 크기
- CPU가 한 번에 처리할 수 있는 데이터의 크기와 같음
- CPU는 워드(word)단위로 데이터를 처리
 - 예: 32bit CPU
 - 메모리에서 데이터를 읽거나 쓸 때 한 번에 최대 32bit 처리
 - 레지스터의 크기: 32bit,
 - 버스의 대역폭: 32bit
- 일반적으로 버스의 대역폭, 레지스터의 크기, 메모리에 한 번에 저장할 수 있는 데이터의 크기는 동일하게 설계

수고하셨습니다.

