# 마이크로 프로세서의 이해



□ 마이크로프로세서의 학습에 반드시 필요한 버스에 대하여 이해한다.



□ 프로그램의 실행과 버스동작과의 관계 버스 인터페이스의 사례 버스의 동작원리



# 프로그램의 실행과 버스동작과의 관계

int A, B, C

C = A + B

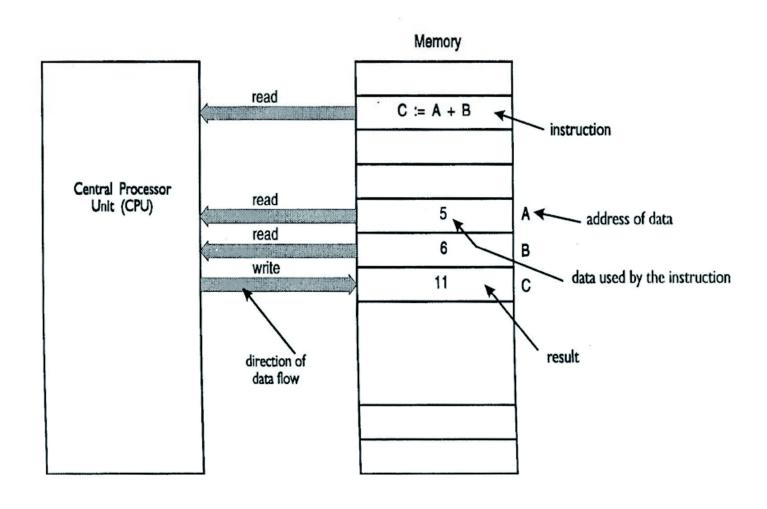


## C=A+B 프로그램의 실행

- □ STEP1)C/C++ 컴파일러와 링커에 의해 기계어코드로 변환됨
- □ STEP2)기계어코드를 소정의 메모리(코드메모리라 칭함) 에 저장시킴
- □ STEP3)프로세서는 PRE-FETCH라는 방법으로 버스를 통해 기계어코드를 코드메모리로부터 읽어들임
- □ STEP4)프로세서는 해당 코드를 해석하고 실행함
- □ STEP5)해석된 코드가 버스 동작을 요구하는 것일 경우에 버스신호가 발생되며 일련의 동작을 수행함

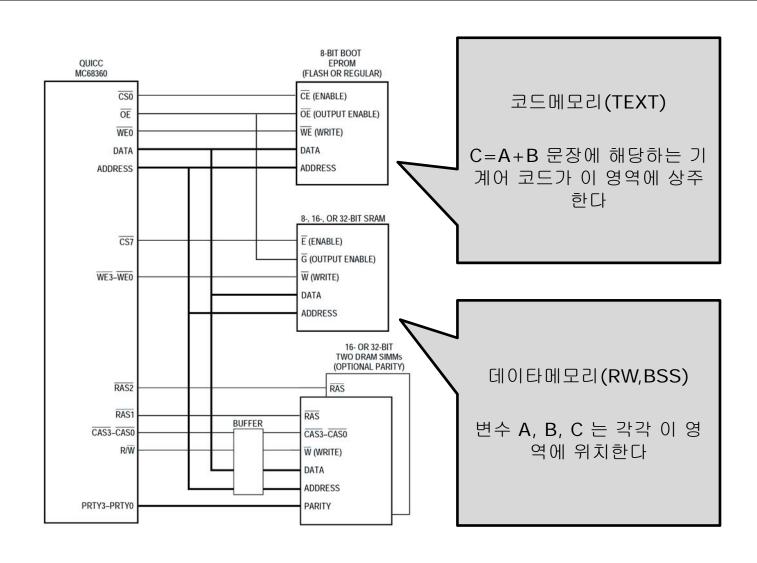


## 프로그램의 실행 프로세스



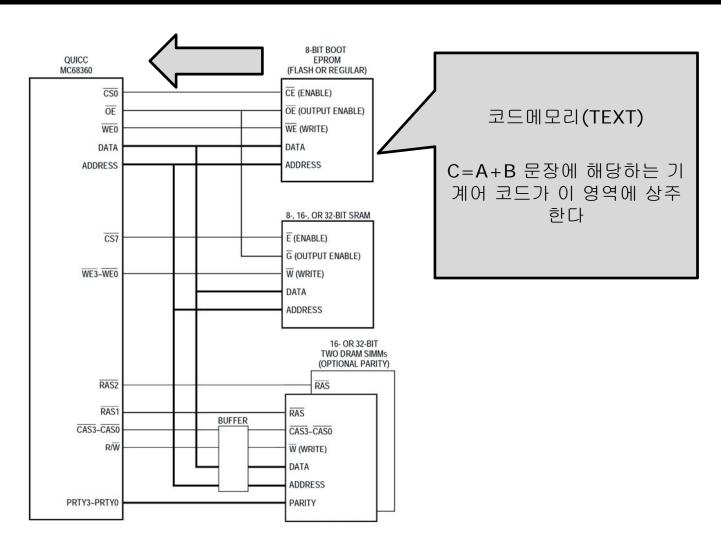


## **Programmers Memory Model**



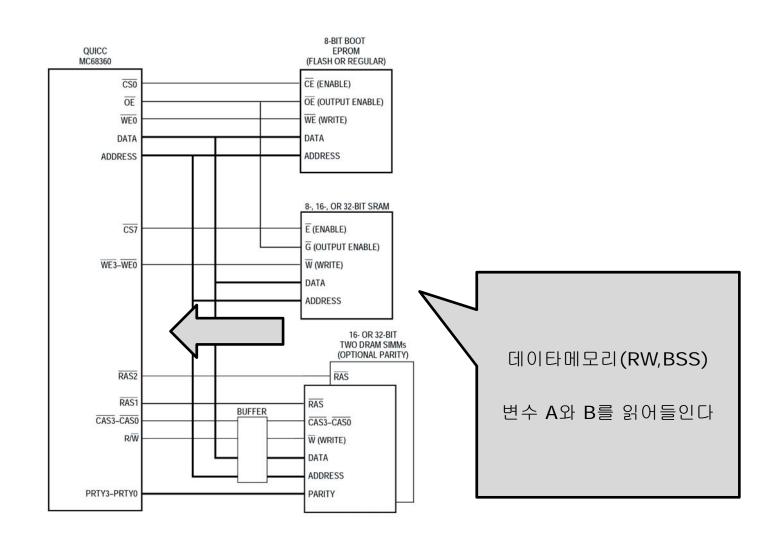


## 코드 메모리에서 기계어 코드를 읽어 들인다 (PRE-FETCH)



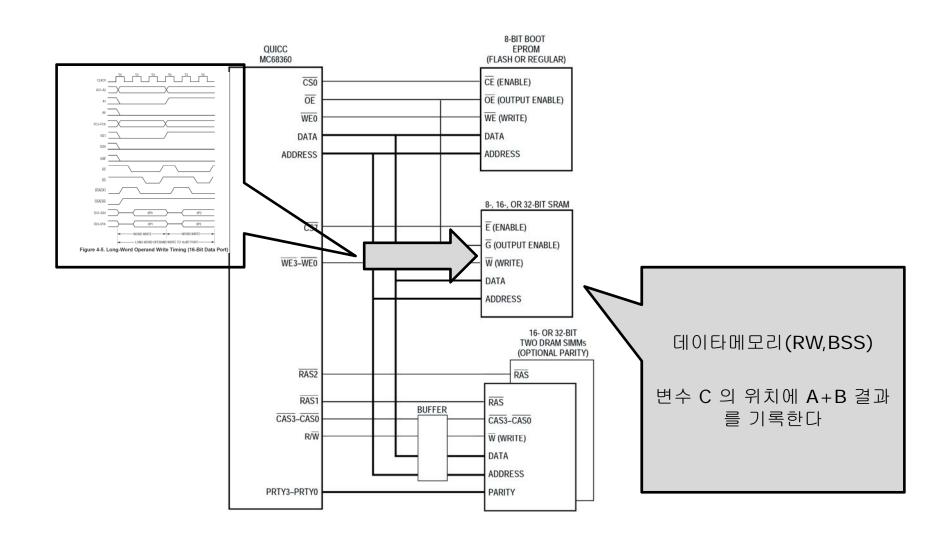


## 데이타 메모리에서 오퍼랜드를 읽어 들인다





## 연산 결과를 데이타 메모리에 기록한다





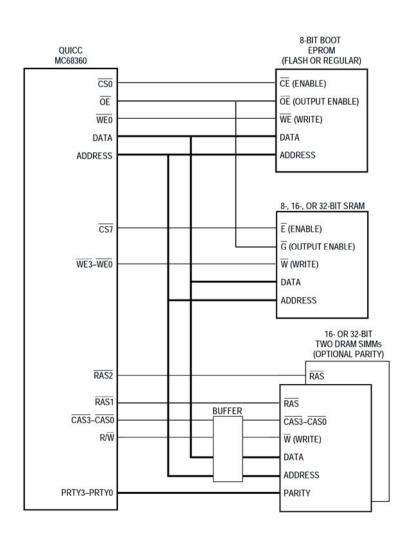
프로그램의 실행과 버스동작과의 관계

□ 버스 인터페이스의 사례

버스의 동작원리

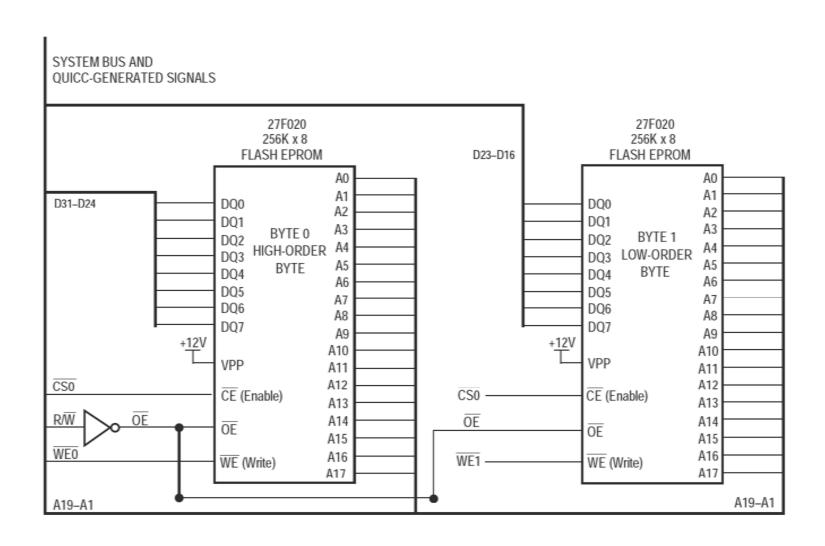


## 메모리(EPROM/SRAM/DRAM)의 인터페이스 예



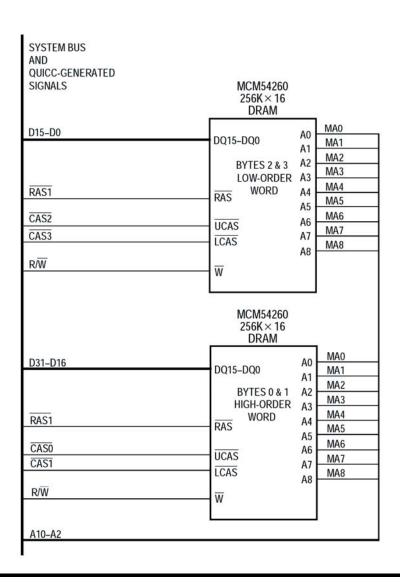


### EPROM 과의 인터페이스 예





## DRAM 과의 인터페이스 예





## Ethernet controller과의 인터페이스 예

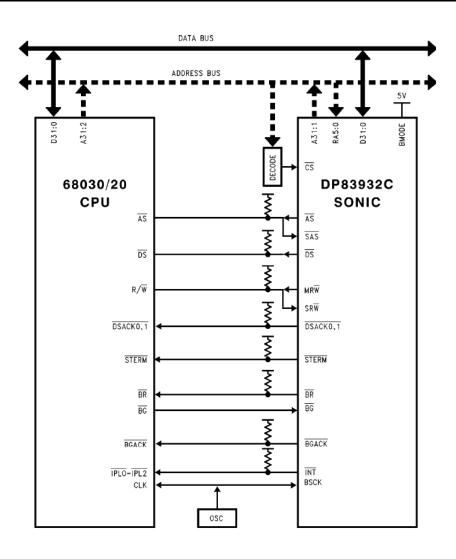


그림. Bus configuration of DP83932c Ethernet controller



## LCD controller과의 인터페이스 예

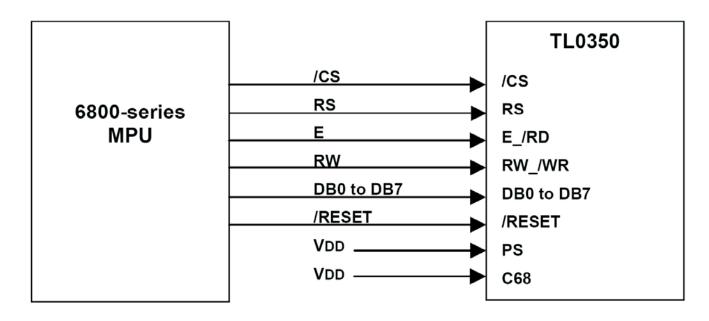


그림. Interfacing with TL0350 LCD controller



## DSP 과의 인터페이스 예

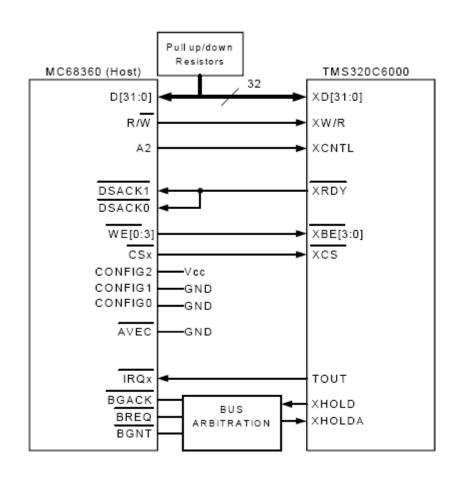


그림. Block Diagram of Interface Between MC68360 (Host) and Expansion Bus



프로그램의 실행과 버스동작과의 관계

버스 인터페이스의 사례

□ 버스의 동작원리



#### INPUT SAMPLE WINDOW

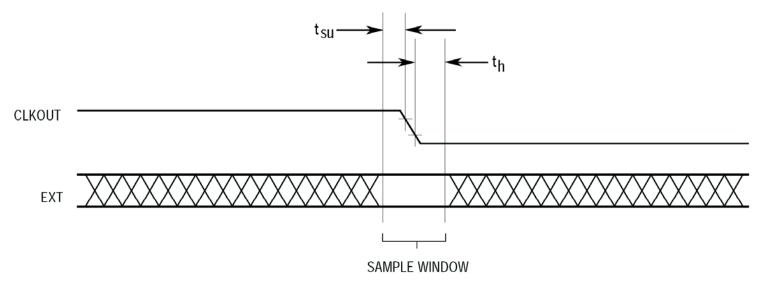


그림. Input Sample Window



#### SIGNAL CONVENTION

- □ /SIGNAL 의 의미
- ❖ HIGH ACTIVE 신호

정의: HIGH일때 의미가 있는 신호

예)SIZO, FC3

❖ LOW ACTIVE 신호

정의: LOW일때 의미가 있는 신호

특기 표기법: 신호명의 앞에 '/'를 붙인다

예)/CS, /WR, /AS, INT\*, nRESET, ACK, BREQ#

❖ ASSERT 의 의미

의미가 있는 경우의 신호되었을때 "ASSERT" 라 부

르며 그 반대의 경우를 "NEGATE"라 부른다



#### BUS 의 핵심 신호들

- ❖ 어드레스 버스 신호
- ❖ 데이터 버스 신호
- ❖ 읽고/쓰기 제어 신호
- ❖ 칩셀렉트 제어 신호
- ❖ 버스 클럭 신호



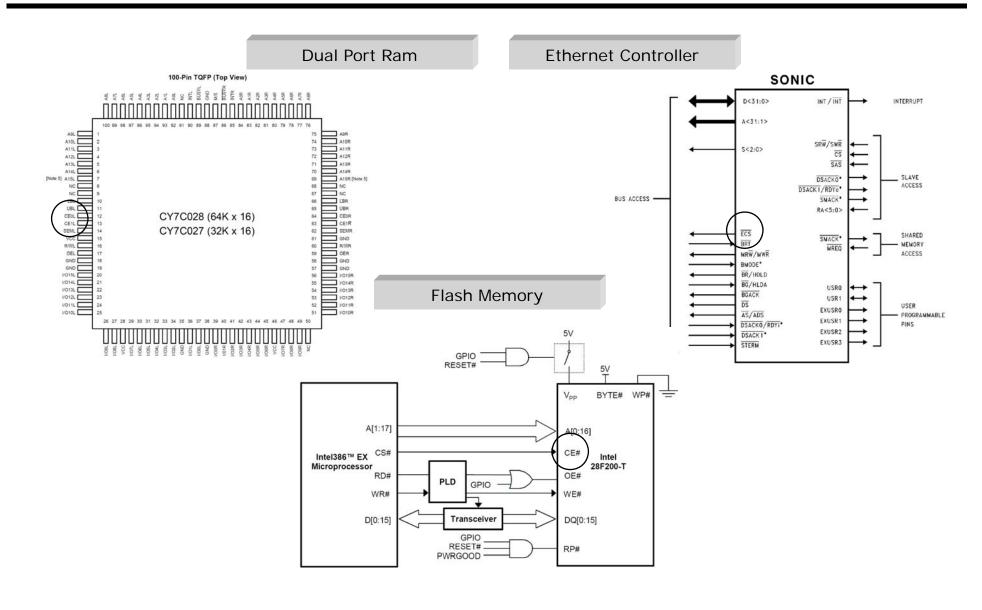
#### BUS의 구성 신호

- ❖ CLKOUT 신호: 버스 클럭(기준신호)
- ❖ SIZx 신호: 전송의 크기를 나타냄
- ❖ R/W 신호: 읽기/쓰기 제어
- ❖ FC3-0 신호: 어드레스 스페이스
- ❖ A31-0(어드레스 버스): 주소 버스
- ❖ AS 신호: 어드레스 스트로브
- ❖ D31-0(데이터 버스): 데이터 버스
- ❖ DS 신호: 데이터 스트로브
- ❖ DSACK1-0 신호: 버스사이클 터미네이터
- ❖ BERR 신호: 버스사이클 오류 발생
- ❖ /CS 신호: 칩셀렉트





#### **CHIP SELECT**





## 버스 동작 타이밍의 예

신호의 방향
→ PROCESSOR to PERIPHERAL
← PERIPHERAL to PROCESSOR

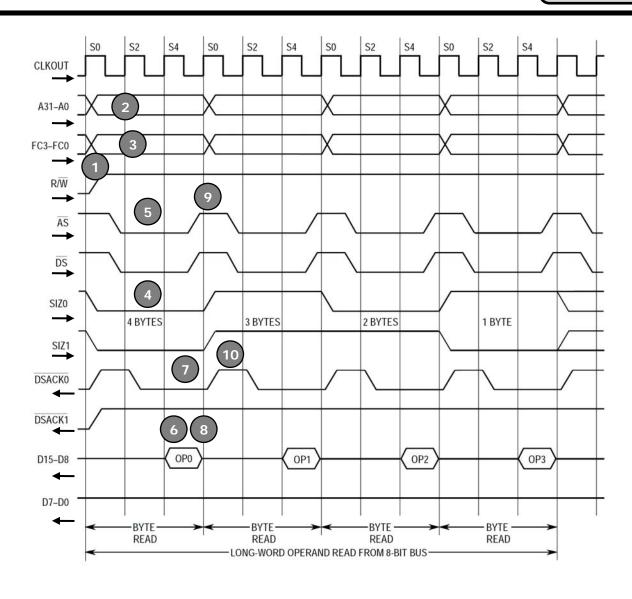


그림. Long-Word Operand Read Timing from 8-Bit Port



## 버스 동작 타이밍의 예

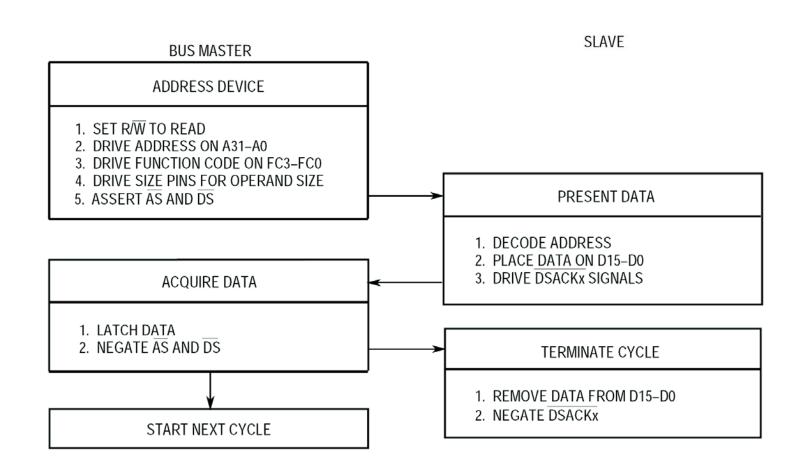


그림. Word Read Cycle Flowchart



## 오퍼랜드의 크기 종류(1/2/4)

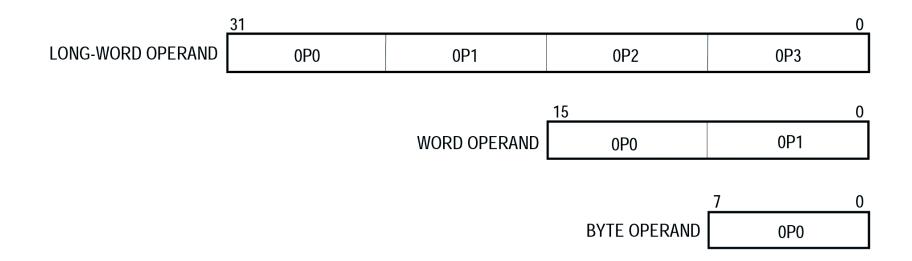


그림. Internal Operand Representation



## 임베디드에서 사용되는 자주 사용되는 연산 '<<. >>

- □ << , >> 쉬프터
- ❖ 로케이터

비트의 위치 선정

예1) rGPECON = (0x1<<3);

예2) rGPECON >>= 16; // select upper byte 16

❖ 곱하기/나누기

정수배의 산술 곱하기/나눗셈

예1) SUM <<= 2; // multiply by '4'

예2) SUM = value >> 1; // divide by '2'



### 임베디드에서 사용되는 자주 사용되는 연산 '&= 와 |=

- □ '&= '와 '|=' 마스커 ❖ &= [~] 선택된 비트 패턴 '클리어(zero fill 마스킹)' 예1) rGPECON &= ~((0x3<<22) | (0x3<<24)); 예2) rGPECON &= 0xFFFF0000;
- ↓ |=
   선택된 비트 패턴 '세트(기록)'
   예1) rGPEDAT |= (0x1<<11) | (0x1<<12);</li>
   예2) rGPEDAT |= 0x00ff0000; ('1' fill 마스킹)



### 임베디드에서 사용되는 자주 사용되는 연산 '&= 와 |=

- □ '&'와 '| '의 종합 사용 예
- ❖ 임의의 연속된 2비트 이상을 변경코저 할때
- =>연속된 비트 패턴을 우선 '클리어(zero clear)' 한 후 이어 새로운 값을 '세트'

```
예1) rGPECON &= ~((0x3<<22) | (0x3<<24));
rGPECON |= ((0x1<<22) | (0x1<<24));
```



## 논리 회로(식) 'AND'

□ C 연산자 '&'

A	В	F
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

AND







COMPARATOR

임의의 값을 비교하는 비교기

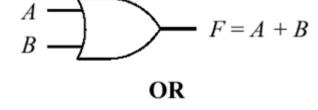
eg. if( status\_flag & (1<<3)) // status\_flag[3]이 1인가?



## 논리 회로(식) 'OR'

□ C 연산자 '|'





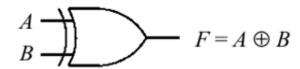
임의의 값과 '1' 을 OR 하면 결과는 항상 '1'



## 논리 회로(식) 'XOR'

□ C 연산자

A	В	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



Exclusive-OR (XOR)

- □특징
- **❖** TOGGLE

임의의 값과 '1' 을 XOR 하면 토글의 효과를 얻음

❖ SET to ZERO('0')

eg. result = value ^ value // result = 0 와 동일한 결과

COMPARATOR

eg. if(!(status ^ 0x1234)) // status 이 0x1234인가?



# 질의 응답