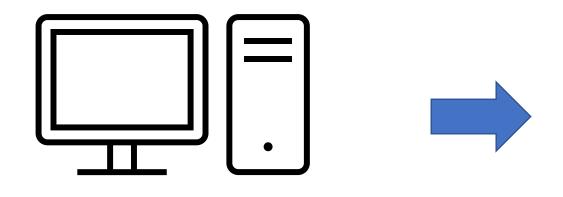
시스템 소프트웨어 SIC & SIC/XE

SIC와 SIC/XE를 사용하는 이유?

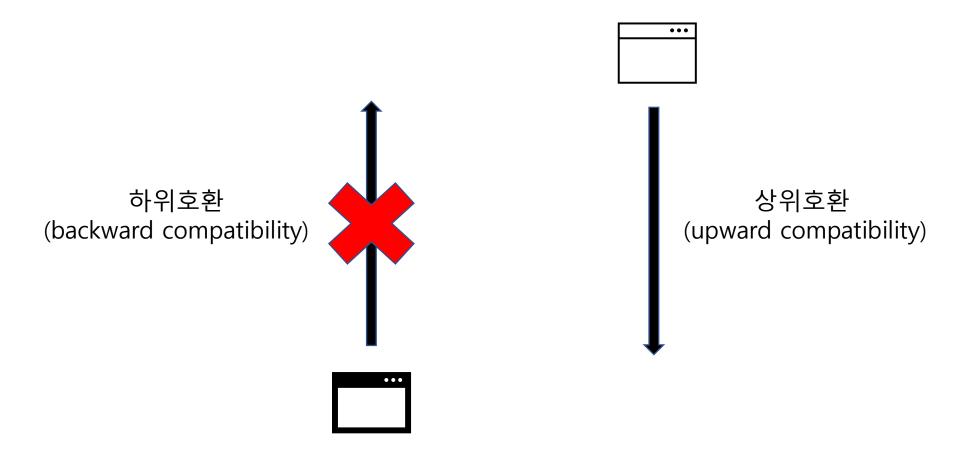


START 1000 COPY FILE FROM INPUT TO OUTPU FIRST STL RETADR SAVE RETURN ADDRESS CLOOP JSUB RDREC READ INPUT RECORD TEST FOR EOF (LENGTH = 0) LENGTH COMP ZERO EXIT IF EOF FOUND JEQ ENDFIL **JSUB** WRREC WRITE OUTPUT RECORD CLOOP ENDFIL LDA EOF INSERT END OF FILE MARKER STA BUFFER LDA THREE SET LENGTH = 3 STA LENGTH WRITE EOF WRREC RETADR GET RETURN ADDRESS LDL RSUB RETURN TO CALLER BYTE C'EOF' WORD WORD LENGTH OF RECORD 4096 4096-BYTE BUFFER AREA

실제 머신

SIC, SIC/XE

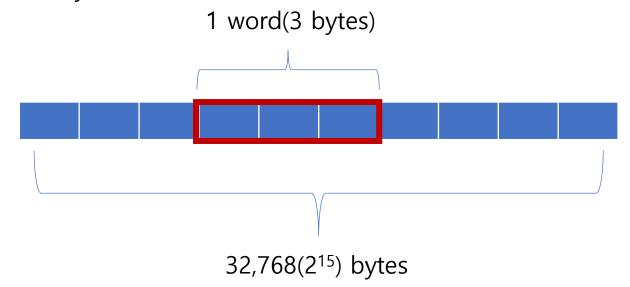
SIC - Simplified Instructional Computer



SIC/XE - Simplified Instructional Computer/the eXtra Equipment

< Memory >

- 1 byte = 8bits
- 모든 memory address는 byte addresses로 표현되며 저장된다.
- -3 bytes = 1 word
- SIC의 전체 memory = 32,768(2¹⁵) bytes



< Registers >

- 1. A(0): Accumulator register
- → 기본적인 산술 연산에 활용
- 2. X(1): Index register
- → 주소를 저장하고 계산하는데 사용
- 3. L(2): Linkage register
- → Jump to Subroutine 시, return address를 저장
- 4. PC(8): Program Counter register
- → 다음에 실행할 명령어의 주소를 저장
- 5. SW(9): status Word register
- → 산술 연산 결과의 상태를 알려주는 플래그 비트들을 저장

< Data format >

1. Integer: 24 bits binary numbers

2. Character: 8 bits ASCII code

< Instruction format >

명령어 메모리 주소

opcode	X	address
8bits	1bit	15bits
주소	식 (0,1)	

< 주소 지정 방식 >

: Target Address = address

: Target Address = address + (X) * (X)는 X 레지스터 안의 값을 나타냄

< Instruction Type >

표기법

A ← (A) + (m) : A 레지스터에 A 레지스터 값과 메모리 주소 m의 값을 저장한다.

1. Load : memory → register

Store : register → memory

LDA m : A register \leftarrow (m) * (m) = value of m

LDX m : X register \leftarrow (m)

STA m : $m \leftarrow (A register)$ *(A register) = value of A register

STX m : $m \leftarrow (X \text{ register})$ *(X register) = value of X register

< Instruction Type >

2. Arithmetic & Logic

ADD m : A
$$\leftarrow$$
 (A) + (m)

SUB
$$m : A \leftarrow (A) - (m)$$

MUL m : A
$$\leftarrow$$
 (A) * (m)

DIV m : A
$$\leftarrow$$
 (A) / (m)

AND
$$m : A \leftarrow (A) & (m)$$

OR m : A
$$\leftarrow$$
 (A) | (m)

< Instruction Type >

3. Comparison

COMP m : A register의 값과 m의 값을 비교하여 나온 값(크다, 작다, 같다)을 SW register에 저장

TIX m : X register의 값에 1을 더한 후, m의 값과 비교하여 나온 값(크다, 작다, 같다)을 SW register에 저장

4. Conditional Jumps

J m : SW register의 값과 관계없이 PC ← m

JLT m : COMP 명령어에서 '작다'가 SW register에 저장되었다면 PC ← m if CC set to <

JGT m : COMP 명령어에서 '크다'가 SW register에 저장되었다면 PC ← m if CC set to >

JEQ m : COMP 명령어에서 '같다'가 SW register에 저장되었다면 PC ← m if CC set to =

< Instruction Type >

5. Subroutine Linkage

JSUB m : L register에 PC에 저장되었던 명령어를 저장하고, PC에 m이란 subroutine을 저장한다. L ← (PC); PC ← m

RSUB : subroutine(m)이 끝난 후, 원래 다음 명령어를 L register를 참조해 돌아온다. PC ← (L)

6. I/O

TD: I/O Device를 사용하기 전에 사용 가능한지 확인하는 명령어

RD: I/O Device에 1 Byte를 읽는 명령어

WD : I/O Device에 1 Byte를 쓰는 명령어

< Instruction Type >

7. Define Storage

CHARA BYTE C'A': CHARA는 A를 값으로 하는 상수 선언

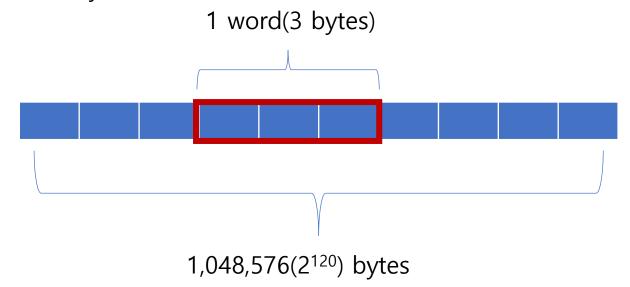
FOUR WORD 4 : FOUR는 4를 값으로 하는 상수 선언

TEMP RESB 2 : 2 BYTE 만큼 TEMP에 예약

TEMP RESW 1 : 1 WORD 만큼 TEMP에 예약

< Memory >

- 1 byte = 8bits
- 모든 memory address는 byte addresses로 표현되며 저장된다.
- 3 bytes = 1 word
- SIC/XE의 전체 memory = 1MB(2²⁰) bytes



< Registers >

- 1. A(0), X(1), L(2), PC(8), SW(9)
- 2. B(3): Base register
- → Addressing시 사용
- 3. S(4): General working register
- → 특별한 용도 없는 범용 register로 사용
- 4. T(5): General working register
- → 특별한 용도 없는 범용 register로 사용
- 5. F(6): Floating Point Accumulator
- → 실수 연산을 하기 위한 register

< Data format >

1. Integer, Character

2. Floating Point: 48 bits

$$(-1)^s$$
 * Fraction * $2^{(Exponent-1024)}$

S	Exponent	Fraction
1bit	11bits	36bits
S = 0 : 양수 S = 1 : 음수	0 ≤ Exponent ≤ 2047	0 ≤ Fraction ≤ 1

< Instruction format >

format 1

: opcode만 사용하는 명령어 (메모리에 reference 하지 않음.)

ex) FIX: F register의 값을 정수로 변환해 A register에 저장.

OPCODE(8)

format 2

: opcode와 2개의 register 주소를 사용하는 명령어

Ex) ADDR T A: T register의 값과 A register의 값을 더해서 A register에 저장.

OPCODE(8) REG1(4) REG2(4)

< Instruction format >

Format 3

: opcode와 6개의 flag, disp를 사용하는 명령어

Mode	Indication	Target address calculation
Base relative mode	b = 1, p = 0	TA = B register + disp $(0 \sim 4095)$
PC relative mode	b = 0, p = 1	TA = PC register + disp (-2048 ~ 2047)
Direct Addressing mode	b = 0, p = 0	TA = disp

OPCODE(6)

n(1) | i(1) | x(1) | b(1) | p(1) | e(1) |

disp(12)

format 4

: opcode, 6개의 flag, address를 사용하는 명령어

Mode	Indication	Target address calculation
Immediate Addressing mode	n = 0, i = 1	TA의 값을 주소 값으로 사용하지 않고, 그 자 체를 값으로 사용.
Indirect Addressing mode	n = 1, i = 0	TA를 간접 주소로 사용
Simple Addressing mode	n = 0, i = 0 n = 1, i = 1	TA로 메모리에 접근하여 값을 사용.

OPCODE(6)

n(1) | i(1) | x(1) | b(1) | p(1) | e(1) |

Address(20)

< Instruction Type >

1. Load & Store

: register의 추가로 Load, Store 명령어들이 추가됨 ex) LDB, STB ···

2. Floating Point Arithmetic

: 실수 연산이 가능해져, 실수의 사칙연산 명령어들이 추가됨 ex) ADDF, SUBF, MULF, DIVF ...

3. Register instruction

: 범용 register의 추가로 register간의 연산이 가능해짐 ex) RMO, ADDR, SUBR, MULR, DIVR ···

4. I/O

: SIC/XE로 되면서 I/O Device에서 값을 입력받거나 입력하면서 동시에 연산도 가능해짐. ex) SIO, TIO, HIO …

감사합니다.

Email: kdsvip5@naver.com