

TOY의 CCR 레지스터

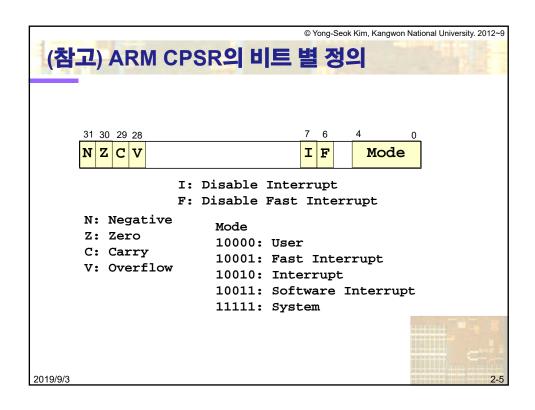
- Condition Code Register
 - ✓ N 비트: 직전의 연산 결과가 음수이면 1, 아니면 0
 - ✓ Z 비트: 직전의 연산 결과가 영이면 1, 아니면 0
 - ✓ (주) Carry 와 Overflow 비트는 회로의 단순화를 위해 제외함
- (참고) 프로세서에 따라서는
 - ✔S (Sign), Z (Zero)로 표기하기도 하고, 추가하여 C (Carry), V (oVerflow) 비트도 사용
 - ✓ 레지스터 이름도 SR (Status Register), CPSR (Current Program Status Register), FLAGS 등을 사용

2-3

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

2019/9/3

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9 (참고) ARM 레지스터 집합 (모두 32비트) R0 R8 R1 R9 R2 R10 R3 R11 R4 R12 R5 R13(SP) Stack Pointer R5 R14(LR) Link Register R7 R15(PC) **Program Counter** CPSR Current Program Status Register 2019/9/3



| 이름 | 어셈블리언어 표현 | 의미 | CCR 갱신 |
|-----------------|-----------------|-------------------------|--------|
| Add | ADD Rd, Rs, Rs2 | Rd ← Rs + Rs2 | 0 |
| Subtract | SUB Rd, Rs, Rs2 | Rd ← Rs - Rs2 | 0 |
| Compare | CMP Rs, Rs2 | Rs - Rs2 | 0 |
| And | AND Rd, Rs, Rs2 | Rd ← Rs AND Rs2 | 0 |
| Or | OR Rd, Rs, Rs2 | Rd ← Rs OR Rs2 | 0 |
| Exclusive Or | XOR Rd, Rs, Rs2 | Rd ← Rs XOR Rs2 | О |
| Not | NOT Rd, Rs | Rd ← NOT Rs | 0 |
| Сору | COPY Rd, Rs2 | Rd ← Rs2 | 0 |
| Load | LOAD Rd, addr | Rd ← 메모리 addr 번지의 내용 | X |
| Store | STORE Rs, addr | 메모리 addr 번지의 내용 ← Rs | X |

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

명령어의 구성

- 명령어 종류 : 실행 동작을 정의
 - ✓ ADD, LOAD, STORE, ...
- Operand : 명령어의 처리 대상인 데이터
 - √ 'ADD R3, R1, 9' 의 명령어에서 R1, R3, 9 등
 - ✓ 여기서 R3는 목적지 (destination) 오퍼랜드, R1과 9는 소스 (source) 오 퍼랜드
 - ✓ 오퍼랜드는 레지스터 일수도 있고, 직접 지정한 값일 수도 있고, 지정된 주소의 메모리 내용일 수도 있음
- Addressing Mode : 오퍼랜드를 지정하는 방법
 - ✓ 레지스터 모드 (register mode)
 - ✓ 즉석 모드 (immediate mode) : 명령어의 일부에 값이 지정되어 있음
 - ✓ 직접 모드 (direct mode)
 - ✓ 레지스터 간접 모드 (register indirect mode)

2019/9/3 2-7

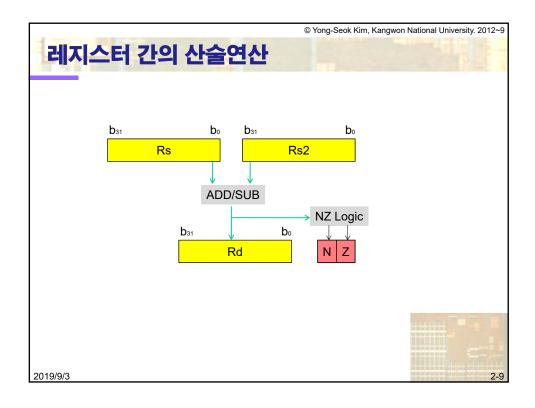
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

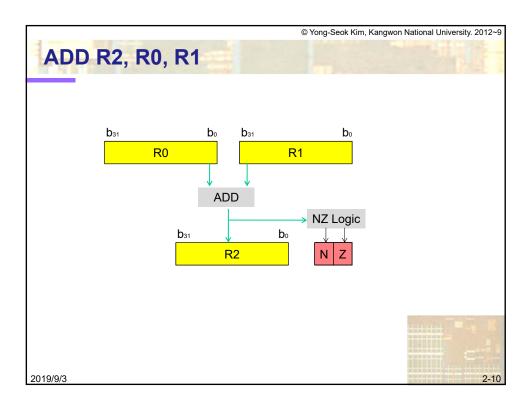
산술연산 명령어

- 문법
 - ✓ ADD Rd, Rs, Rs2
 - ✓ SUB Rd, Rs, Rs2 \square : Rd \leftarrow Rs Rs2
 - ✓ Rs2 는 레지스터 일수도 있고 즉석 값일 수도 있음
 - ✓ 즉석 값은 16비트로 표현 가능한 정수 ← 기계어 표현의 제약 때문에
- 사용예
 - ✓ ADD R2, R0, R1
 - ✓ ADD R3, R1, 9
 - ✓ SUB R1, R2, R3
 - ✓ SUB R2, R0, 9

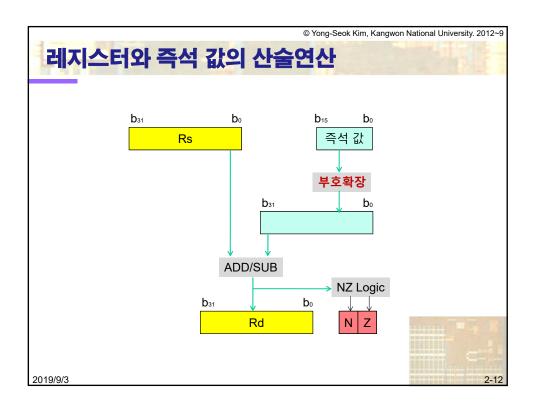
2019/9/3

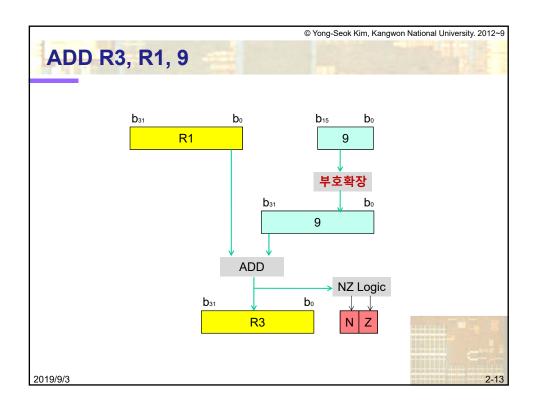
4

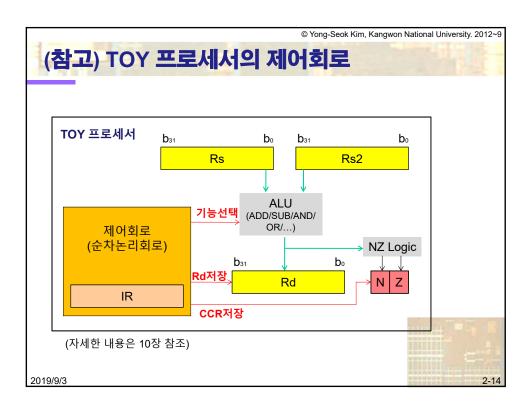




| | | D.410I | | | | on National Universit |
|--------|--------|--------|-----|-----|-----|-----------------------|
| 'ADD R | 2, R0, | R1'9 | 실행에 | M C | CR의 | 갱신 |
| | | | | | | |
| | | | T | | | 1 |
| | 실행전 | 네의 값 | 실형 | 행후의 | 값 | |
| | | | | CCR | | |
| | R0 | R1 | R2 | N | Z | |
| | 5 | 3 | 8 | 0 | 0 | - |
| | 5 | -5 | 0 | 0 | 1 | |
| | | | 2 | 1 | 0 | |
| | 5 | -7 | -2 | | | |







논리연산 명령어

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

■ 대응되는 비트들 간에 논리 연산 적용 (bit-wise operation)

■ 문법

✓ AND Rd, Rs, Rs2

Rd ← Rs AND Rs2

✓ OR Rd, Rs, Rs2

Rd ← Rs OR Rs2

✓ XOR Rd, Rs, Rs2

Rd ← Rs XOR Rs2

(exclusive OR)

✓ NOT Rd, Rs

Rd ← NOT Rs

✓ Rs2 는 레지스터 일수도 있고 즉석 값일 수도 있음

✓ 즉석 값은 16비트로 표현 가능한 정수

■ 사용예

✓ OR R1, R1, R2

✓ AND R2, R0, 3

✓ XOR R1, R2, R3

✓ NOT R2, R3

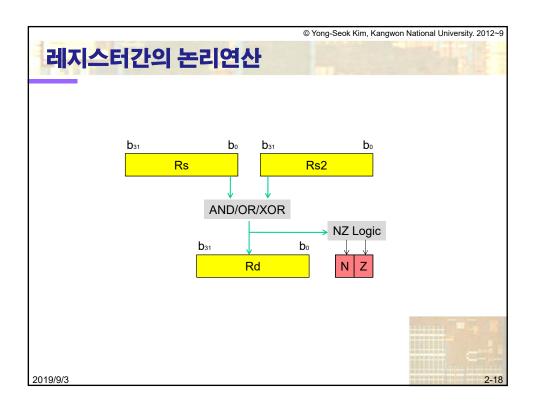
비트간의 논리 연산

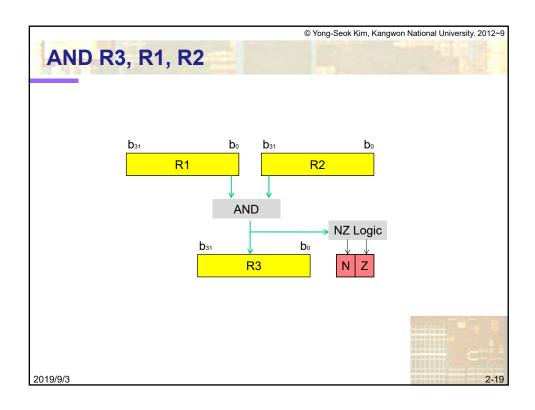
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

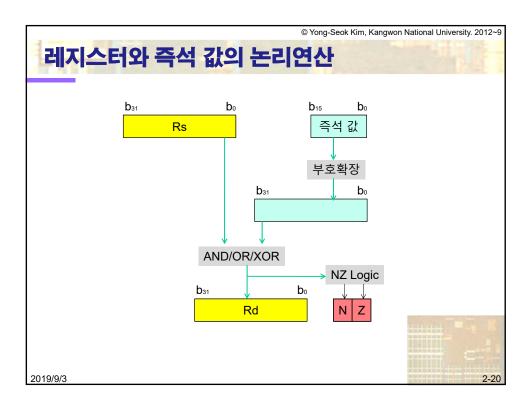
| R1 | 1100000011 | | |
|-------------|------------|---|---|
| R2 | 0101000101 | N | Z |
| R1과 R2의 AND | 0100000001 | 0 | 0 |
| R1과 R2의 OR | 1101000111 | 1 | 0 |
| R1과 R2의 XOR | 1001000110 | 1 | 0 |
| R1의 NOT | 0011111100 | 0 | 0 |

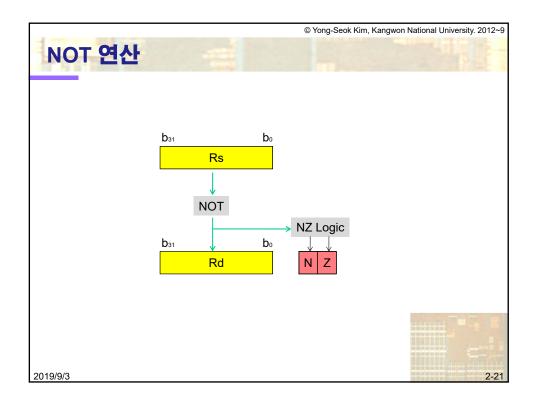
2019/9/3

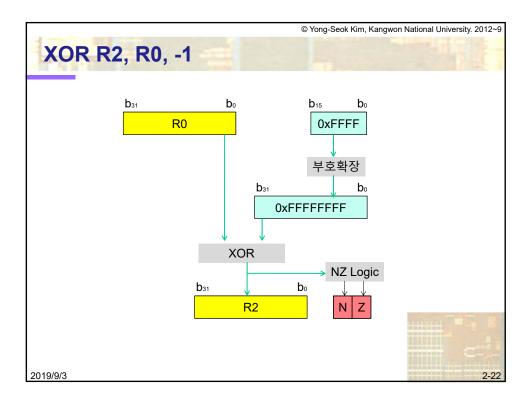
| | | | | | Il University. 201 |
|--------|--------------|----------------------------------|----|------|--------------------|
| 비트 | ■간의 논리 연 | 면산 (비트 매스킹 | 응용 |) | |
| | | | | | |
| | R0 | 0 0 1 1 0 0 0 0 1 1 | | | |
| | 1 | 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 | N | Z | ÷ . |
| | R0과 1의 AND | 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 | 0 | 0 | 홀수 (Z=0) |
| | | | | | 1 |
| | R0 | 0 0 0 1 0 0 0 0 0 1 | | | 'A' |
| | 0x20 | 0 0 0 0 1 0 0 0 0 0 | N | Z | |
| | R0과 0x20의 OR | 0 0 0 1 <mark>1</mark> 0 0 0 0 1 | 0 | 0 | ʻa' |
| | | | | | |
| | | | | 2076 | |
| | | | | | |
| 19/9/3 | | | | | 2- |











© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

직접 값을 이용한 논리연산의 활용예

- AND R2, R0, 1
 - ✓ R2 ← (R0의 값) AND (0000...0001)
 - → R0의 끝 비트가 1이면 R2는 1, 아니면 R2는 0
 - → R0의 값이 홀수이면 R2는 1, 아니면 R2는 0
 - → CCR의 Z비트는 R0의 값이 홀수이면 0, 짝수이면 1로 설정
- XOR R1, R0, -1
 - ✓R1 ← (R0의 값) XOR (1111...1111)
 - → 비트 별로 R0 비트가 1이면 0으로, 0이면 1로
 - → NOT R1, R0 와 동일한 결과
 - → TOY 는 NOT 회로를 별도로 설계하지 않고 XOR로 처리하도록 함

2-23

2019/9/3

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

복사 명령어

- 문법
 - ✓ COPY Rd, Rs2 Rd ← Rs2
 - ✓ Rs2 는 레지스터 일수도 있고 즉석 값일 수도 있음
 - ✓ 즉석 값은 16비트로 표현 가능한 정수
- 사용예

✓ COPY R1, R2

R1 ← R2

✓ COPY R1, 15

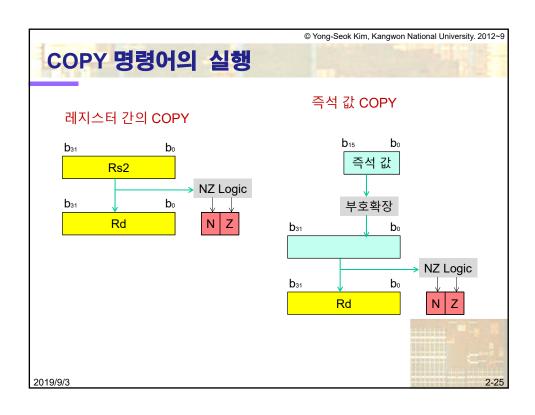
R1 ← 15

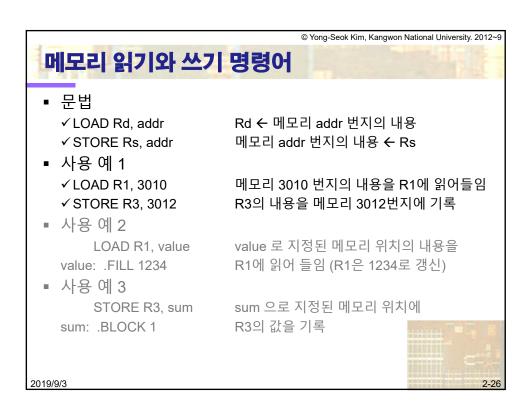
✓ COPY R1. -3

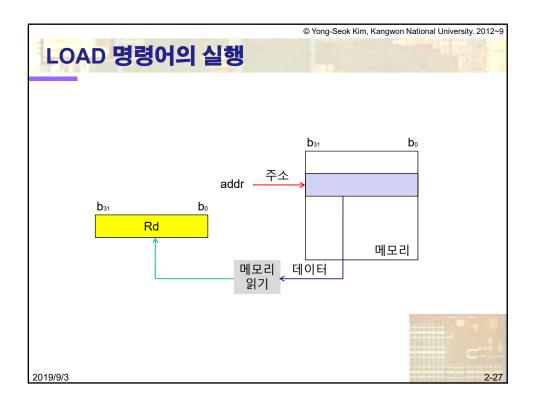
R1 ← -3

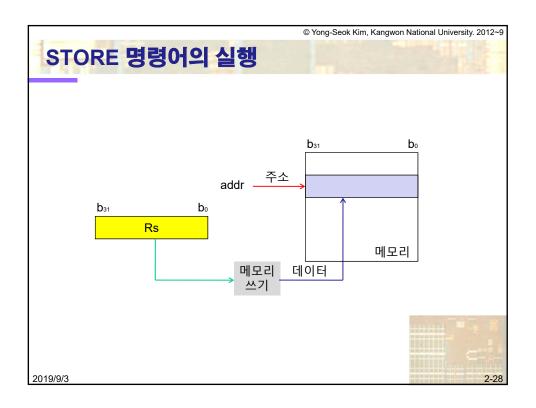
2019/9/3

. . .









© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

레지스터에 32비트 값의 설정

- 16비트로 표현 가능한 정수: COPY 활용
 - ✓ COPY R1, 1234
 - ✓ COPY R1, -5678
- 16비트로 표현할 수 없는 정수: LOAD 활용

LOAD R1, value

value: .FILL 0x12345678

■ 16비트로 표현할 수 없는 정수: 시프트 명령어 활용 COPY R1, 0x1234

LSL R1, R1, 16

ADD R1, R1, 0x5678 (음수가 되는 경우에 대한 적절한 처리가 필요함)

2019/9/3

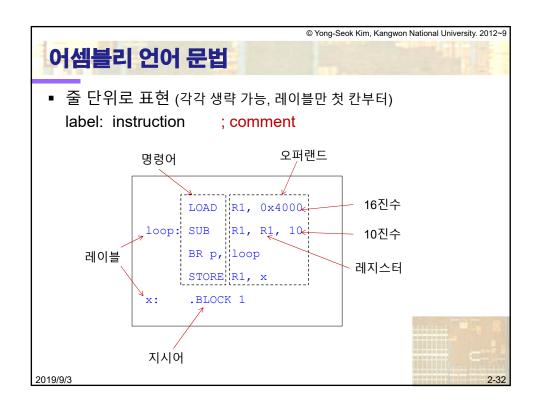
2-29

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9 TOY 프로세서 전체 명령어 집합 (1)

CCR 이름 어셈블리언어 표현 의미 갱신 ADD Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs + Rs2 Ο Add Subtract SUB Rd, Rs, Rs2 Ο Rs - Rs2 Compare CMP Rs, Rs2 Ο AND Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs AND Rs2 Ο And OR Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs OR Rs2 Or Ο Exclusive Or XOR Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs XOR Rs2 Ο NOT Rd, Rs Rd ← NOT Rs Not Rd ← Rs를 n비트 왼쪽이동 Ο Logical Shift Left LSL Rd, Rs, n Rd ← Rs를 n비트 오른쪽이동 Logical Shift Right LSR Rd, Rs, n Ο ASL Rd, Rs, n Rd ← Rs를 n비트 왼쪽이동 Arithmetic Shift Left Rd ← Rs를 n비트 오른쪽이동 Arithmetic Shift Right ASR Rd, Rs, n 0 (부호유지) COPY Rd, Rs2 Rd ← Rs2 0 Сору 2019/9/3 2-30

15

| 이름 | 어셈블리언어 표현 | 의미 | CCF 갱신 |
|----------------------------|---------------------|----------------------------------|-----------|
| Load | LOAD Rd, addr | Rd ← 메모리의 addr 번지 내용 | Х |
| Loau | LDR Rd, Ra, offset | Rd ← 메모리의 Ra+offset 번지 내용 | Χ |
| Store | STORE Rs, addr | 메모리의 addr 번지 내용 ← Rs | X |
| Sidie | STR Rs, Ra, offset | 메모리의 Ra+offset 번지 내용 ← Rs | Χ |
| D. 1 | BR nzp, addr | 조건에 따라 실행위치를 addr 주소로 이동 | Χ |
| Branch | BRR nzp, Ra, offset | 조건에 따라 실행위치를 Ra+offset 주소로 이동 | X |
| Load Effecti ve Address | LEA Rd, addr | Rd ← addr 번지 | X |
| Link | LINK | R6 ← PC+1 | X |
| Return | RET | PC ← R6 | X |
| Software Int errupt | SWI n | 운영체제의 n 번 기능 호출 | Х |
| Return from Interrupt | RTI | SWI 명령어 다음 위치로 복귀 | X |



| 2퍼랜드 | 표기 법 | © Yong-Seok Kim, Kangwon National University. |
|----------------------|-------------------|---|
| Pag Sa T American Sa | | |
| 오퍼랜드 | 丑기 | 의미 |
| 레지스터 | RO, R1,, R7, PC | 특정 레지스터 (PC는 R7과 동일) |
| 수치 | 3, -25, 0x54 | 직접 지정된 수치 (10진수, 16진수) |
| ASCII 코드 | 'A', 'b' | 문자의 ASCII 코드 |
| 주소 | 3000, 0x40A0 | 메모리 상의 주소로서 음이 아닌 수 (10진수, 16진수) |
| 레이블 | x, sum, _next, L2 | 프로그램에 지정된 레이블 위치 |

● 레이블 (label)

✓ 고정된 주소 대신에 이름으로 메모리 상의 위치 지정

■ 지시어 (directive)

✓ 어셈블러가 구별하기 쉽도록 '.' 으로 시작하는 명칭 사용

TOY 어셈블러의 지시어와 레이블

| 지시어 | 사용 예 | 의미 |
|---------------|----------------|---|
| .ORIGIN addr | .ORIGIN 0x2000 | 프로그램을 0x2000번지부터 시작 |
| | .FILL 2345 | 현재 주소에 1개의 32비트 메모리 영역을 확토하고 값은 2345로 설정 |
| .FILL value | .FILL 'A' | 현재 주소에 1개의 32비트 메모리 영역을 확5 하고 값은 문자 A의 ASCII 코드(0x41)로 설정 |
| | .FILL L1 | 현재 주소에 1개의 32비트 메모리 영역을 확5하고 값은 레이블 L1에 해당하는 주소로 설정 |
| .BLOCK n | .BLOCK 5 | 현재의 주소부터 5개의 32비트 메모리 영역 후 보 |
| .STRING "str" | .string "yes" | 현재의 주소부터 4개의 32비트 메모리 영역을 확보하고 차례대로 'y', 'e', 's', 및 null (0)의 ASCII 코드를 저장 |
| | again: | 직전의 실행결과가 양수이면 'again'으로 표시 |
| (레이블의 표시) | BR p, again | 된 레이블 주소로 실행위치를 이동 (데이터 영역의 레이블은 변수 이름) |
| 19/9/3 | | |

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9

```
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University, 2012-9
프로그램에서 변수의 사용

C 언어 프로그램

int x = 7, y;
...

y = x + 3;
...

TOY 어셈블리 언어 프로그램

...

LOAD R1, x ; 변수 x의 값을 읽어서 R1에 저장 ADD R1, R1, 3; R1에 3을 더해서 다시 R1에 저장 STORE R1, y; R1의 값을 변수 y의 값으로 저장
...

x: .FILL 7 ; 레이블 x 의 위치에 32비트 메모리 영역을 ; 확보하고 초기 값을 7로 지정
y: .BLOCK 1 ; 레이블 y 의 위치에 1개의 32비트 크기의 ; 메모리 영역확보
...
```

```
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~9
 프로그램: ASCII 대소문자 변환
     .ORIGIN 0x2000 ; 프로그램 시작주소를 0x2000 번지로
     LOAD R1, low1 ; 메모리 low1 부분의 값을 R1에 읽어들임
     SUB R1, R1, 0x20 ; 0x20을 빼서 대문자로 변환
     STORE R1, up1 ; 변환한 결과를 메모리의 up1 부분에 저장
    LOAD R1, up2 ; 메모리 up2 부분의 값을 R1에 읽어들임
    ADD R1, R1, 0x20 ; 0x20을 더해서 소문자로 변환
     STORE R1, low2 ; 변환한 결과를 메모리의 low2 부분에 저장
  low1: .FILL 'a' ; 문자 'a' 의 ASCII 코드 (0x61)
                  ; 1개의 메모리 영역 확보
  up1: .BLOCK 1
  up2: .FILL 'B'
                  ; 문자 'B' 의 ASCII 코드 (0x42)
                  ; 1개의 메모리 영역 확보
  low2: .BLOCK 1
2019/9/3
```

```
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University, 2012-9
프로그램: 8을 나눈 나머지 구하기

ORIGIN 0x2000
LOAD R1, value ; 메모리 value 부분의 값을 R1에 읽어들임
AND R2, R1, 0x07; 끝의 3비트만 남기고 나머지는 0으로
STORE R2, remain; 계산 결과를 remain 부분에 저장
...
value: .FILL 123456; 주어진 숫자
remain: .BLOCK 1 ; 나머지를 저장하기 위한 메모리 영역
```

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012-9

약간 복잡한 예제

■ 369 게임

✓ 프로그램 3.9 (어셈블리 언어 프로그램)

✓ 프로그램 7.4 c369.c (C 언어 프로그램)

✓ 프로그램 7.5 c369.s (어셈블리언어 프로그램)

■ 간단한 계산기

✓ 프로그램 7.6 calc.c (C 언어 프로그램)

✓ 프로그램 7.7 calc.s (어셈블리언어 프로그램)