

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012-20

TOY의 CCR 레지스터

Condition Code Register

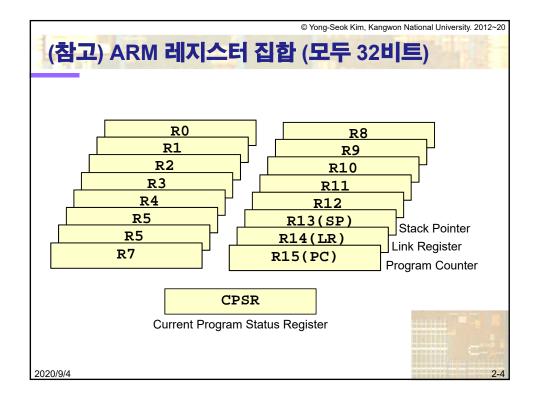
✓ N 비트: 직전의 연산 결과가 음수이면 1, 아니면 0

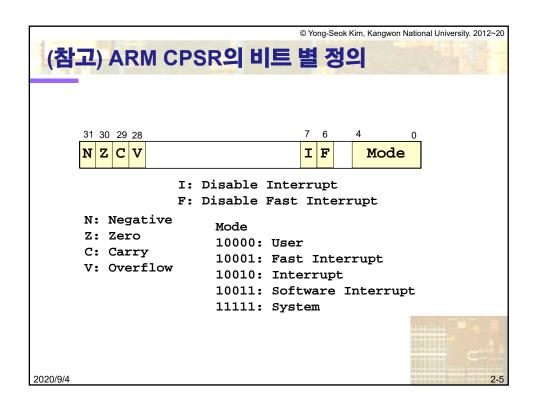
✓ Z 비트: 직전의 연산 결과가 영이면 1, 아니면 0

✓ (주) Carry 와 Overflow 비트는 회로의 단순화를 위해 제외함

- (참고) 프로세서에 따라서는
 - ✓ S (Sign), Z (Zero)로 표기하기도 하고, C (Carry), V (oVerflow)도 사용
 - ✔ 레지스터 이름을 SR (Status Register), CPSR (Current Program Status Register), FLAGS 등을 사용

2020/9/4 2-3





이름	어셈블리언어 표현	의미	CCR 갱신
Add	ADD Rd, Rs, Rs2	Rd ← Rs + Rs2	0
Subtract	SUB Rd, Rs, Rs2	Rd ← Rs - Rs2	О
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. 2012~20

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, 값일 수도 있고, 메모리 주소(의 메 모리 내용)일 수도 있음
- Addressing Mode : 오퍼랜드를 지정하는 방법
 - ✓ 레지스터 모드 (register mode)
 - ✓ 즉석 모드 (immediate mode): 명령어 자체에 값이 표현되어 있음
 - ✓ 직접 모드 (direct mode)
 - ✓ 레지스터 간접 모드 (register indirect mode)

2020/9/4

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

산술연산 명령어

- 문법
 - ✓ ADD Rd, Rs, Rs2

의미: Rd ← Rs + Rs2

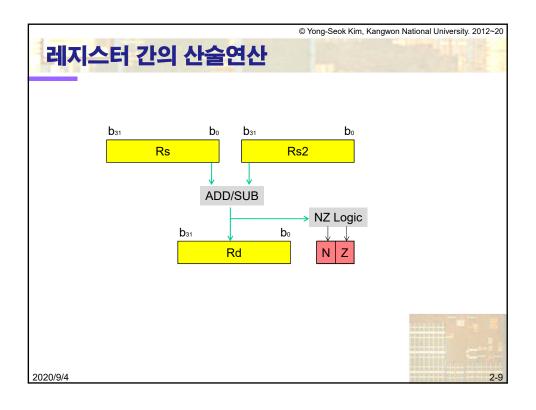
✓ SUB Rd, Rs, Rs2

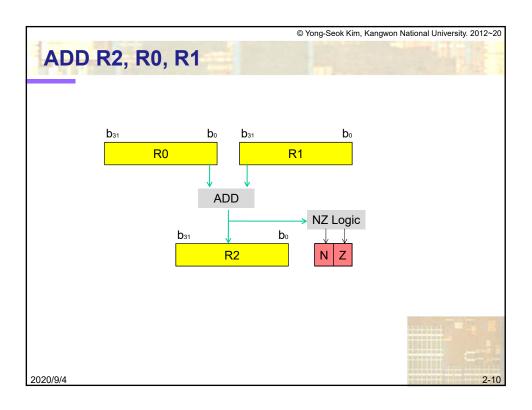
의미: Rd ← Rs – Rs2

- √ Rd: destination register, Rs: source register
- ✓ Rs2 는 레지스터 일수도 있고 즉석 값일 수도 있음
- ✓ 즉석 값은 16비트로 표현 가능한 정수 ← *기계어 표현의 제약 때문*
- 사용 예
 - ✓ ADD R2, R0, R1
 - ✓ ADD R3, R1, 9
 - ✓ SUB R1, R2, R3
 - ✓ SUB R2, R0, 9

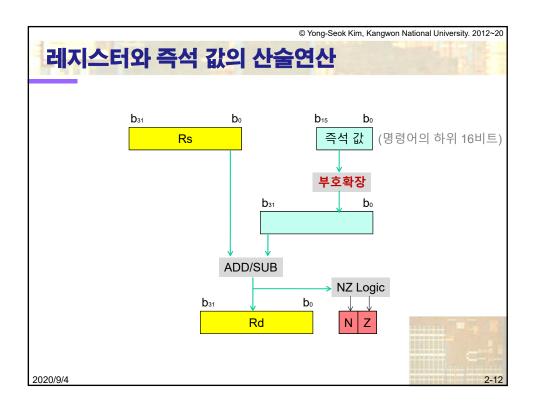
2020/9/4

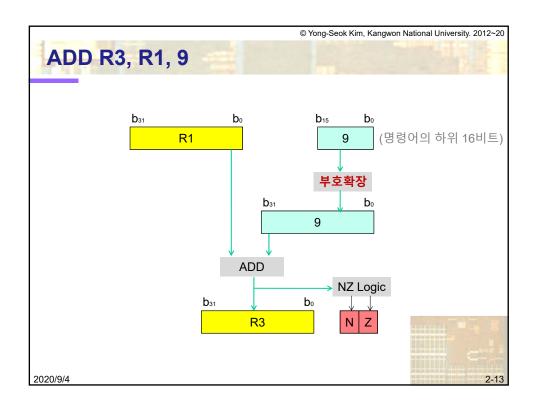
2-8

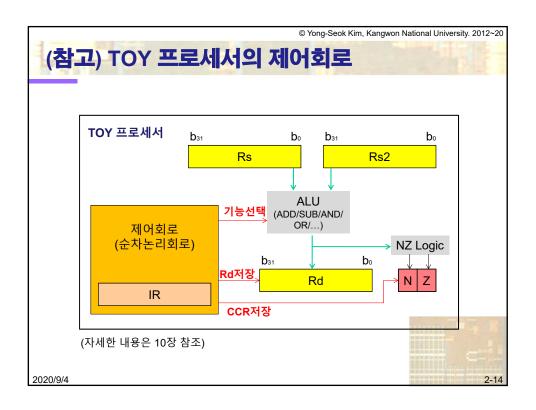




'ADD R	2, R0, I	R1'의				National University. 2012: 갱신	
	실행전의 값		실형	뱅후의 [:]	 값		
	RO R1	R1	D 2	D 2	C	CR	
			R2	N	Z		
	5	3	8	0	0		
	5	-5	0	0	1		
	5	-7	-2	1	0		
020/9/4						2.	







논리연산 명령어

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

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

■ 문법

 \checkmark AND Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs AND Rs2

✓ OR Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs OR Rs2

 \checkmark XOR Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs XOR Rs2 (exclusive OR)

 \checkmark 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

2020/9/4

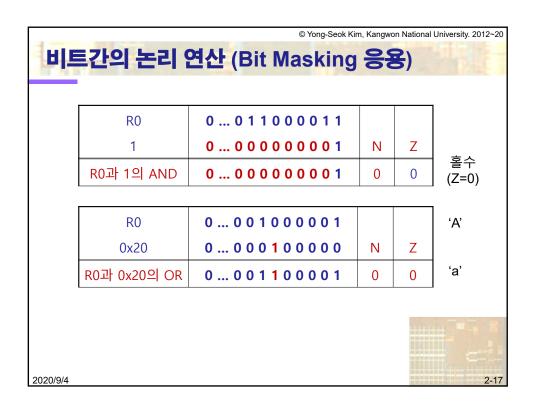
2-15

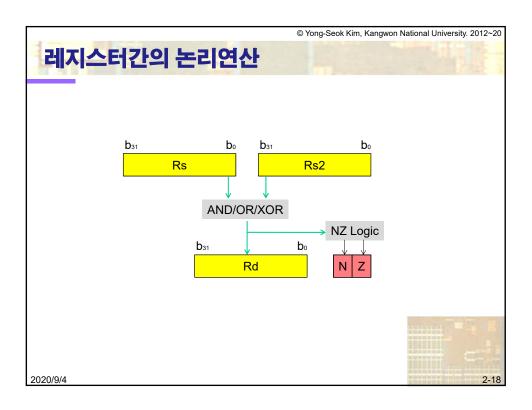
비트간의 논리 연산

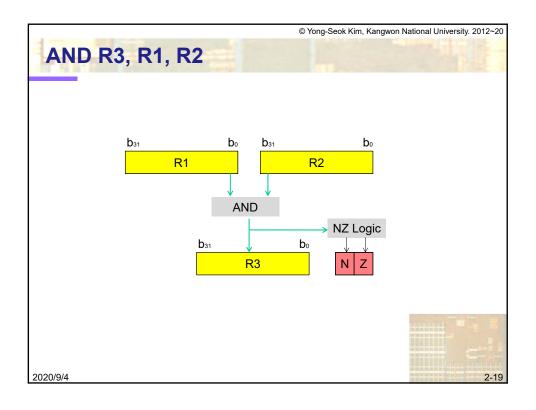
R1 11000...00011 R2 01010...00101 Ν Z R1과 R2의 AND 01000...00001 0 0 R1과 R2의 OR 11010...00111 1 0 R1과 R2의 XOR 10010...00110 1 0 0 R1의 NOT 00111...11100 0

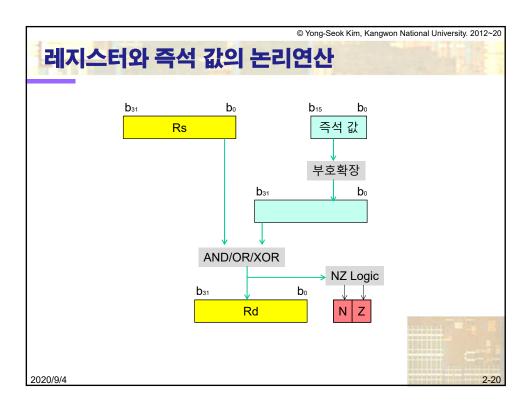
2020/9/4

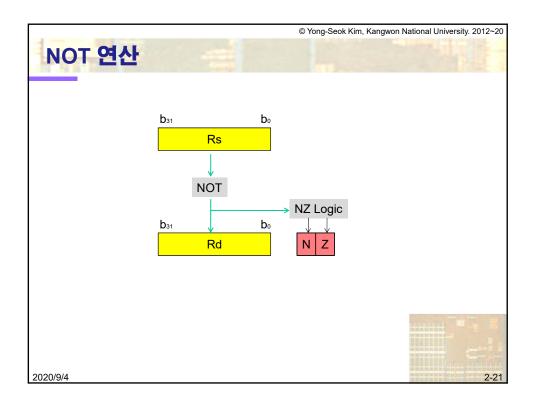
2-16

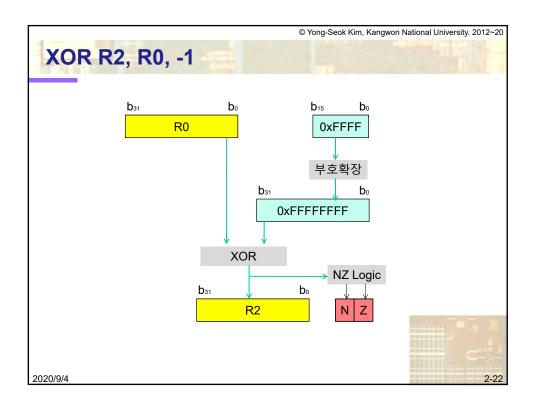












직접 값을 이용한 논리연산의 활용예

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 회로가 없고 XOR 회로로 처리함

2-23

2020/9/4

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

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

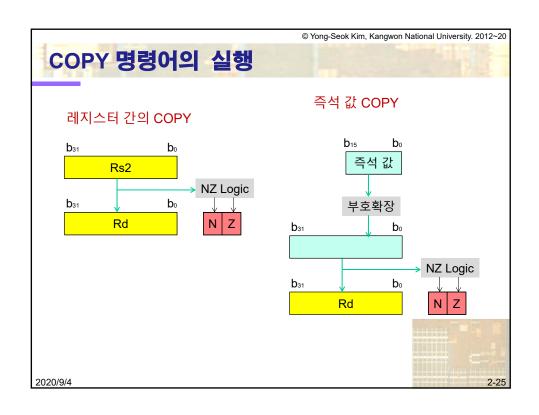
R1 ← 15

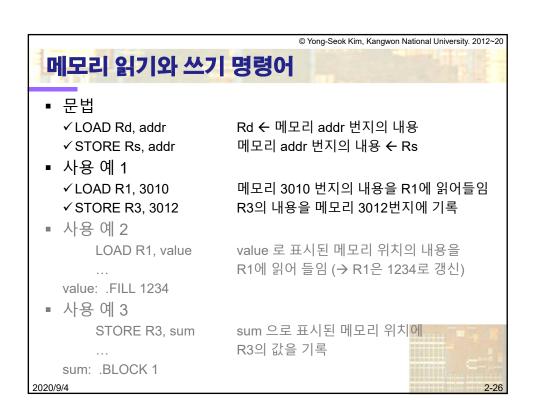
✓ COPY R1, -3

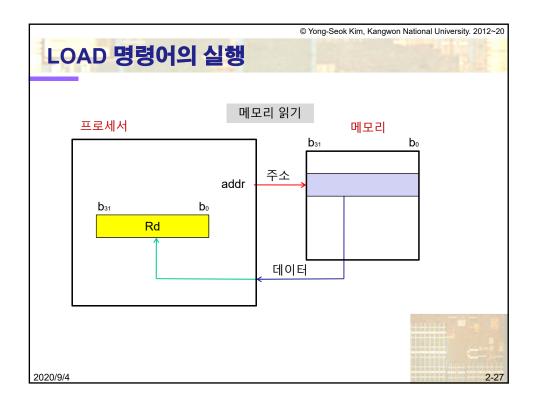
R1 ← -3

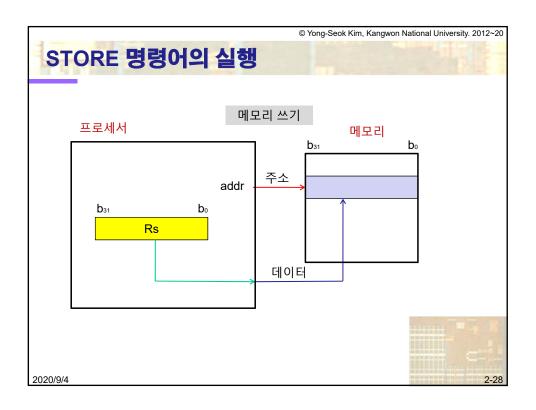
2020/9/4

2-24









© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

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

. . .

Logical Shift Right

Сору

Arithmetic Shift Left

Arithmetic Shift Right ASR Rd, Rs, n

value: .FILL 0x12345678

2020/9/4

2-29

0

0

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20 TOY 프로세서 전체 명령어 집합 (1) CCR 이름 어셈블리언어 표현 의미 갱신 ADD Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs + Rs2 О Add Rd ← Rs - Rs2 О Subtract SUB Rd, Rs, Rs2 Rs - Rs2 Compare CMP Rs, Rs2 Ο AND Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs AND Rs2 Ο And Or OR Rd, Rs, Rs2 Rd ← Rs OR Rs2 0 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

Rd ← Rs를 n비트 오른쪽이동

Rd ← Rs를 n비트 왼쪽이동

(부호유지) Rd ← Rs2

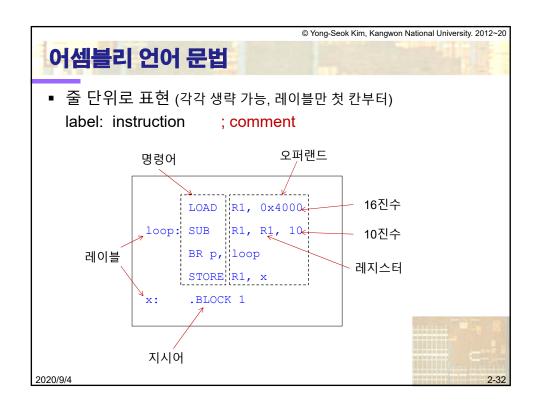
2020/9/4 2-30

LSR Rd, Rs, n

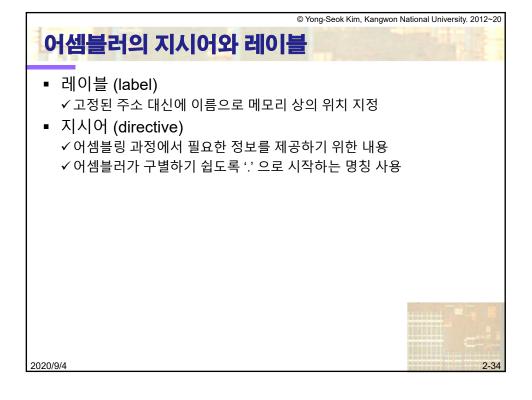
ASL Rd, Rs, n

COPY Rd, Rs2

이름	어셈블리언어 표현	의미	CCF 갱신
Load	LOAD Rd, addr	Rd ← 메모리의 addr 번지 내용	X
Loau	LDR Rd, Ra, offset	Rd ← 메모리의 Ra+offset 번지 내용	Χ
Store	STORE Rs, addr	메모리의 addr 번지 내용 ← Rs	X
Store	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	Χ
Software Int errupt	SWI n	운영체제의 n 번 기능 호출	Х
Return from Interrupt	RTI	SWI 명령어 다음 위치로 복귀	X



오퍼랜	트 표기 법	© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012–2
오퍼랜드	・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・	의미
레지스터	RO, R1,, R7, PC	특정 레지스터 (PC는 R7과 동일)
수치	3, -25, 0x54	직접 지정된 수치 (10진수, 16진수)
ASCII 코드	E 'A', 'b', '3', \#'	문자의 ASCII 코드
주소	3000, 0x40A0	메모리 상의 주소로서 음이 아닌 수 (10진수, 16진수)
레이블	x, sum, _next, L2	프로그램에 지정된 레이블 위치



© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

TOY 어셈블러의 지시어와 레이블

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

© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20

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
```

2020/9/4

```
© Yong-Seok Kim, Kangwon National University. 2012~20
 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
2020/9/4
```

© Yong-Seck Kim, Kangwon National University, 2012-20
프로그램: 8을 나는 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

