

# ARM 어셈블리

<https://youtu.be/Yby-zH60YTY>

# ARM

- ARM은 Advanced RISC Machine의 약자,  
임베디드 기기에 주로 사용되는 32bit 프로세서
- 모바일 기기 또는 IoT 디바이스에 많이 사용됨
- ARMv8 부터는 32비트 지원을 유지하면서 64bit 명령어 지원



Cortex-A : 애플리케이션 실행 능력에 중점  
Cortex-R : Real-Time 용도에 특화  
Cortex-M : 마이크로 컨트롤러 시장 타겟

# ARM 동작 모드

M 프로파일을 제외

권한	모드	진입 유발 예외	설명
Un-privileged	User		User 태스크나 어플리케이션 수행시의 모드
privileged	FIQ	Fast Interrupt	빠른 인터럽트 처리 모드
	IRQ	Standard Interrupt	일반적인 인터럽트 처리모드
	SVC	Reset, Power On, SWI	시스템 자원(memory, I/O, reg)을 자유롭게 관리하기위한 모드
	Abort	Memory fault	메모리에서 명령, 데이터를 r/w시 오류발생 처리 하기 위한 모드
	Undefined	Undefined Instruction	Fetch 한 명령어가 디코더에 정의되지 않은 경우를 처리하기 위한 모드
	System		User 모드와 동일한용도

# ARM 동작 모드

모드 필요 : 현재 프로세서가 어떤 권한을 가지고 어떤 종류의 작업을 하고 있는지 나타내기 위해서

Ex) 예외가 발생할 때

모드 X

현재하던 일을 멈춤 ->

현재 하던 일에 대한 내용을 백업 ->

예외처리를 한 뒤에 ->

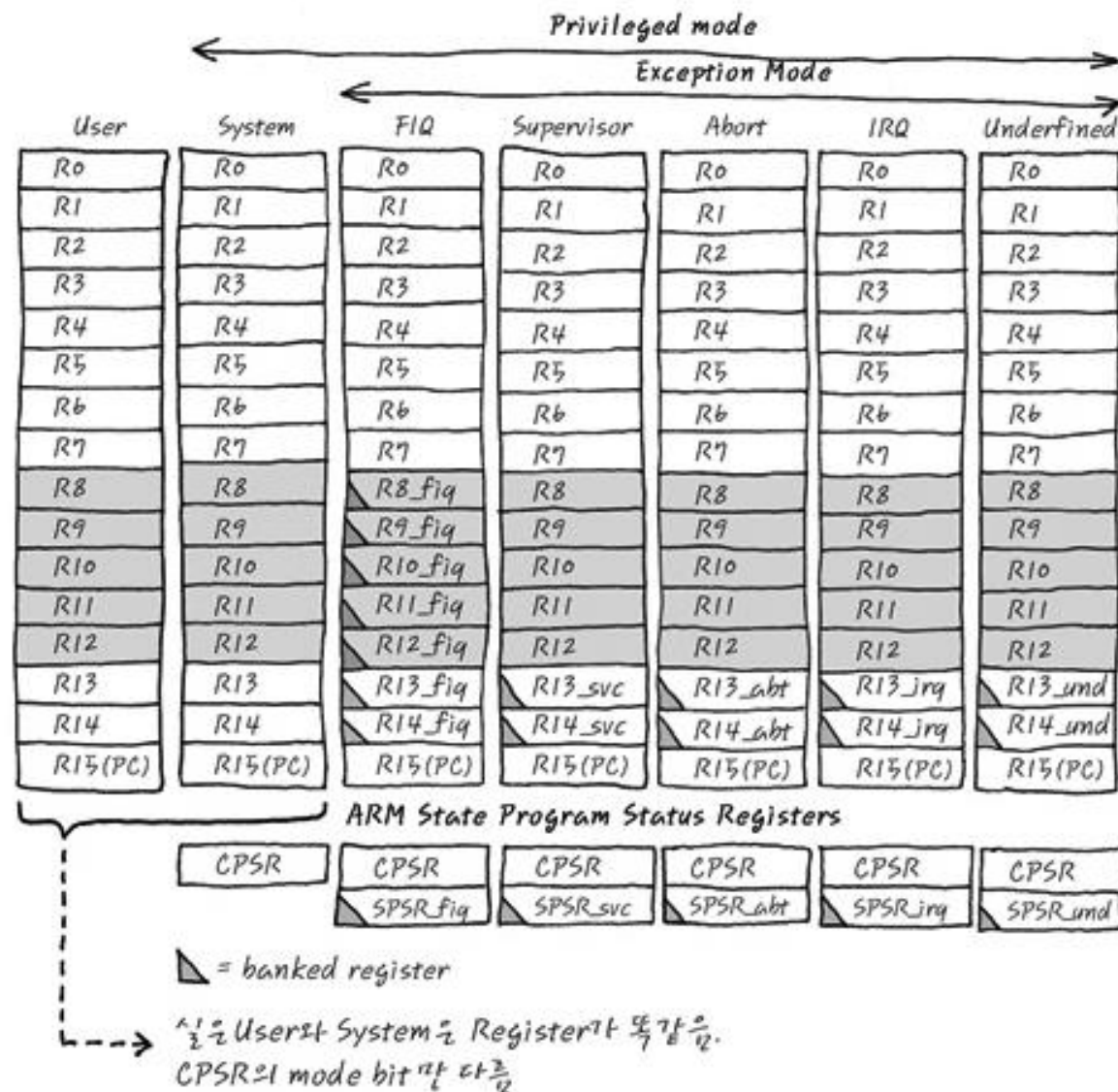
백업한 것을 다시 복구 한 뒤 돌아온다

모드 O

공동으로 쓰는 범용 레지스터와 달리

banked register 사용 ->

백업 필요 없음

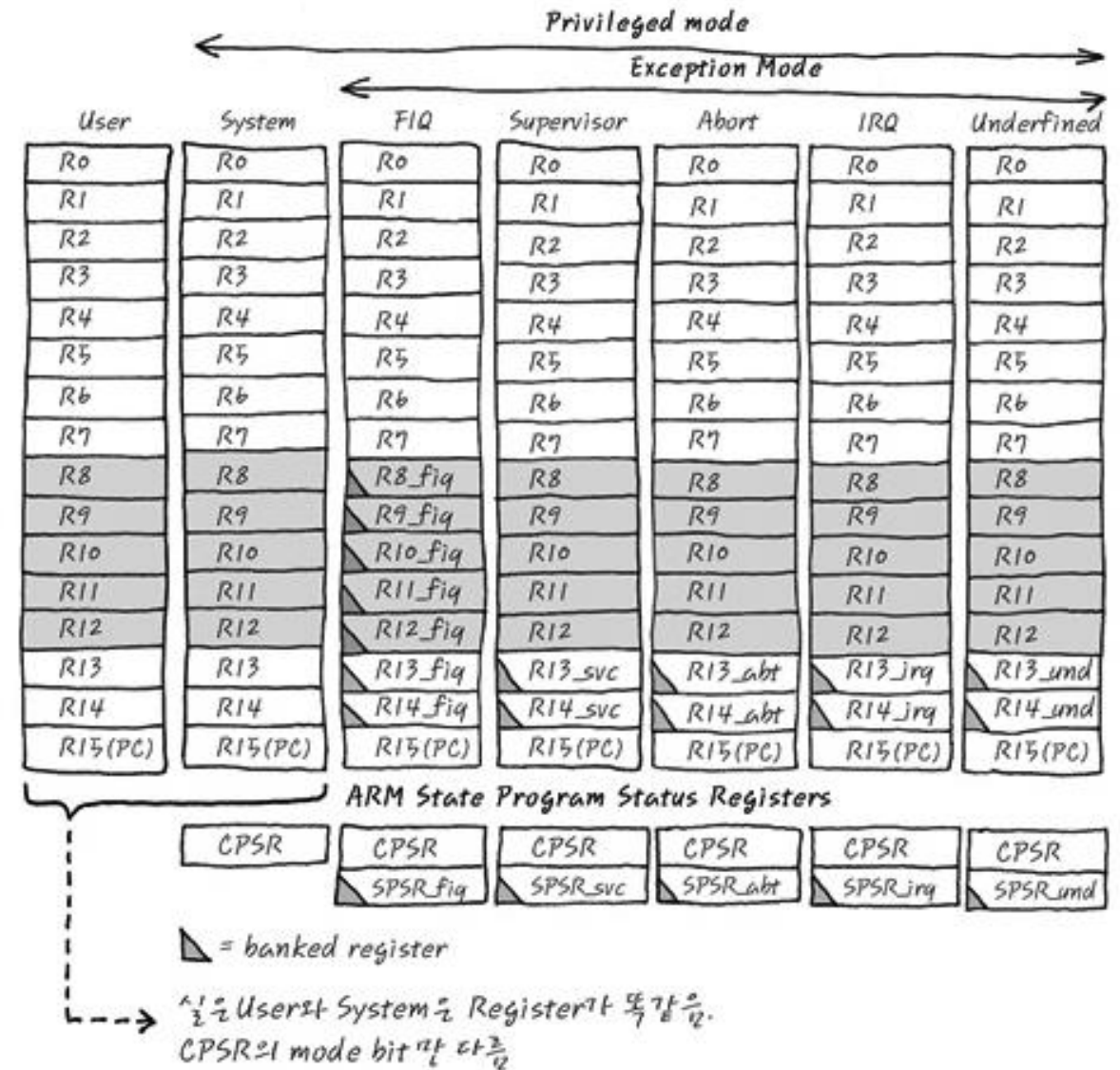


# Registers

- ARM은 32비트 길이의 레지스터를 37개
  - 30개의 범용 레지스터와 한 개의 PC, 한 개의 CPSR, 5개의 SPSR
1. 범용 레지스터
  2. PC (Program Counter)
  3. CPSR(Current Program Status Register)
  4. SPSR(Saved Program Status Register)

# 범용 레지스터, PC, SPSR(Saved Program Status Register)

- R0 ~ R7 모든 CPU 모드 에서 동일
- R0 ~ R3 함수에 인수를 전달하는데 사용
- R4 ~ R11 초기값 리턴 필요  
PUSH {R0-R3,R12,LR}  
POP {R0-R3,R12,PC}
- R8 ~ R12는 FIQ 모드를 제외한 모든 CPU 모드에서 동일  
FIQ 모드에는 고유 한 R8 ~ R12 레지스터
- SPSR R13 및 R14는 시스템 모드를 제외한 모든 권한있는 CPU 모드에서 बैंकिंग
- R13은 SP (스택 포인터)
- R14는 LR (링크 레지스터)
- R15는 PC, 프로그램 카운터



# CPSR(Current Program Status Register)

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
N	Z	C	V	Q	Res	J	Res		GE[3:0]			Res					E	A	I	F	T	Mode									

- N** 음수(Negative)플래그, 플래그 설정 연산 결과를 31 비트에 기록한다.
- Z** 제로 (Zero) 플래그, 플래그 설정 연산 결과가 0인 경우에 기록한다.
- C** 캐리 (Carry) 플래그, 덧셈에 대한 unsigned overflow를, 뺄셈에 대한 not-borrow를 기록한다. 슈퍼트 회로에 의해서도 사용된다.
- V** 오버플로우(Overflow) 플래그, 플래그 설정 연산에 대해 signed overflow를 기록한다.
- Q** 포화(Saturation) 플래그, 포화시에 일부 명령어가 이 플래그를 1로 설정한다.
- J** J = 1은 자바 실행이 가능함을 의미한다.( 이때 T = 0 이어야 함) 이 비트를 변경하기 위해서는 BXJ 명령어를 사용한다. ( ARMv5E 이상 )
- Res** 이 비트들은 확장을 위해 예약되어 있다. 소프트웨어는 이 비트들에 저장되어 있는 값을 유지해야함



# CPSR(Current Program Status Register)

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
N	Z	C	V	Q	Res	J	Res	GE[3:0]	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	Res	E	A	I	F	T	Mode	Mode	Mode	Mode	Mode

GE[3:0] SIMD greater-or-equal 플래그

E 데이터 엔디안값을 제어한다.

A A = 1은 불확실한 data abort를 비활성화 한다.

I I = 1 은 IRQ 인터럽트를 비활성화 한다.

F F = 1 은 FIQ 인터럽트를 비활성화 한다.

T T = 1은 Thumb 상태를 가리키고, T = 0은 ARM 상태를 가리킨다. 이 비트를 변경하기 위해서는 BX 또는 BLX 명령을 사용해야 한다.

Mode 현재 프로세서 모드



# 기타 기술

## Thumb

- 16비트 포맷으로 ARM 명령어 세트의 서브셋을 다시 인코딩하여 생성되는 두 번째 명령어 세트
- 16비트 코드로 코드를 축약한다.
- 분기 명령어만 조건문으로 사용 가능, r0~r7만 사용 가능

## Thumb-2

- 16비트 명령어세트에 32비트 명령어를 추가하여 확장
- ARM 명령어 세트를 사용하지 않고도 처리 가능

# 기타 기술

## 트러스트존(TrustZone)

- ARM에서 제공하는 보안 기술로, 현재 모든 Cortex-A 클래스 프로세서에 통합됨
- 운영체제로부터 보호되는 두 번째 환경을 생성해 보안성을 제공 하는 방식

## NEON

- SIMD(Single Instruction Multiple Data) 명령어 세트
- NEON 명령어를 사용하면 **한번의 사이클에 연산**이 여러 데이터를 레지스터에 작업하게 되어 높은 성능을 얻을 수 있음

# ARM 어셈블리

## 레이아웃 포맷

**레이블:** 명령어; 주석

- 레이블 : 메모리 위치를 참조하는 일반적인 방법. 레이블은 분기명령어에 사용됨.
- 명령어 : ARM 명령어 혹은 어셈블러 디렉티브
- 주석 : ; 이후에 나오는 모든 문자는 주석으로 간주

Start :

**MOV** r1, #20 ; 20이라는 값을 레지스터 r1에 넣는다.

**MOV** r2, #22 ; 22이라는 값을 레지스터 r2에 넣는다.

**ADD** r0, r1, r2 ; r1과 r2를 더하면 r0에는 42 값이 들어간다.

**b** end : 'end'로 분기

# ARM 어셈블리

## 명령어 포맷

<op>{cond}{flags} Rd, Rn, Operand2

- <op> : 3개의 문자로 구성되며 피연산자를 호출
- {cond} : 2개의 문자로 구성된 조건코드, 옵션
- {flags} : 추가적인 플래그, 옵션
- Rd : 목표 레지스터
- Rn : 첫 번째 레지스터
- Operand2: 두 번째 레지스터 혹은 두 번째 피 연산자

# ARM 어셈블리 - 이동

**MOV**{<cond>} {S} Rd, Rs

: 데이터를 레지스터에 복사.

소스(source)는 레지스터나 즉시값(0~ 65535)

목적지(destination)는 항상 레지스터

**MVN**{<cond>} {S} Rd, Rs

: 부정값을 레지스터(destination = NOT(source))로 복사

mov로 처리할 수 없는 값을 저장할 때 유용.

즉시 값으로 표현할 수 없는 숫자(0xFF00FFF)

**NEG**{<cond>} {S} Rd, Rs

: Rs 값을 -1과 곱한 결과를 Rd에 저장

# ARM 어셈블리 - 산술

**ADD** {<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: Rm과 Rs를 더하여 Rd에 결과를 저장

**ADDS** {<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: Rm과 Rs를 더하여 Rd에 결과를 저장

사용시 결과가 레지스터 길이를 넘으면 캐리 플래그를 업데이트한다.

**ADC** {<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: Rm과 Rs를 더하여 Rd에 결과를 저장.

캐리 플래그가 설정 되었다면 캐리비트를 더한다.

레지스터 길이를 넘으면 캐리 플래그를 업데이트

# ARM 어셈블리 - 산술

**SUB**{<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: Rm에서 Rs를 빼서 Rd에 결과를 저장

**SBC**{<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: SUB와 유사하나 SUB에서 캐리 플래그가 설정되면 결과에 캐리비트를 뺀다.

**RSB**{<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: SUB와 연산의 순서가 반대, Rs에서 Rm를 빼서 Rd에 결과를 저장.

배럴 시프터가 필요 할 때 명령어 사용을 절약 할 수 있다.

RSB r1, r2, r3, LSL #1 ;  $r1 = (r3 * 2) - r2$

**RSC**{<cond>} {S} Rd, Rm, Rs

: RSB와 유사하나 SUB에서 캐리 플래그가 설정되면 결과에 캐리비트를 뺀다.



# ARM 어셈블리 – 데이터 전송

**LDR** {<cond>} {B|H} Rd, addressing

: 시스템 메모리에서 하나의 데이터 항목을 레지스터로 이동하기 위해 사용

**STR**

: 레지스터를 가져와서 시스템 메모리에 32비트를 저장한다.

Ex)

wordcopy

```
LDR    r3, [r0], #4
STR     r3, [r1]], #4
SUBS   r2, r2, #1
BNE    wordcopy
```

# ARM 어셈블리 – 논리

## AND

: 2개의 피연산자를 사용해 논리 AND 수행하여 결과를 목적 레지스터에 저장

## EOR

: 비트와이즈 연산에 유용, 비트를 효율적으로 ‘스위칭’

## ORR

: 2개의 레지스터를 사용해 논리 OR을 수행하여 그 결과를 저장

## BIC

: AND Not, C에서는 operand1 & (!operand2)

## CLZ {<cond>} Rd, Rm

레지스터 Rd를 가져와서 앞부분의 0의 개수를 센 후에 그 결과를 Rm에 저장

# ARM 어셈블리 – 비교

## CMP

: 2개의 숫자를 비교하는데 빼는 연산을 사용, 결과에 따라 상태 플래그를 업데이트

CMP r0, r1 ;

## TST

: operand1 AND operand2와 같은 동작으로 레지스터의 비트가 클리어 혹은 설정되었는지 확인하는 테스트 명령어

결과에 따라 상태 플래그를 업데이트

LDR r0, [r1] ; r1이 가르키는 메모리를 r0으로 로드한다.

TEQ r0, 0x80; r0의 비트 7이 1인가?

BEQ another\_routine ; 그렇다면 분기

## TEQ

2개의 숫자를 비교하는데 OR 연산을 사용, 결과에 따라 상태 플래그를 업데이트

# ARM 어셈블리 – 분기

## B there

: 라벨이 there인 곳으로 무조건 분기한다. (Branch)

## BEQ there

: 플래그가 0이면 there로 분기한다.

아니면 다음 명령어를 수행한다. (Branch Equal)

## BNE there

: 플래그가 0이 아니면 there로 분기한다.

아니면 다음 명령어를 수행한다. (Branch Not Equal)

## BL sub+ROM

: 계산된 위치의 서브루틴을 호출한다. (Branch with Link)

# 최적화 방법들 - 카운트를 높이지 않고 줄이기

- 카운터를 증가시키는 코드를 작성하는게 일반적이지만  
0으로 감소시키는게 더 빠르다

```
mov r0, 0
```

```
loop:
```

```
    ADD r0, r0, #1
```

```
    CMP r0, #15
```

```
    BLE loop
```

```
mov r0, 0
```

```
loop:
```

```
    SUBS r0, r0, #1
```

```
    BNE loop
```

# 최적화 방법들 - 정수

- 부동 소수점의 처리는 정수 연산에 비해 많은 실행 시간 필요
- 일반적으로 사용하는 정수는 원하지 않은 연산을 피하기 위해 시스템 버스와 같은 너비를 갖게 하므로 u16이 필요하더라도 32비트 시스템에서는 u32 사용이 더 빠르다
- 양수의 값만 처리한다면 unsigned로 만드는 것이 더 빠름
- Ex) 100.01사용시 100을 곱하여 사용하기

# 최적화 방법들 - 나눗셈

- 나눗셈은 피할 수 있다면 피할 것
- 나눗셈을 시프트로 변경할 수 있는지 고민할 것
- Ex)  $(a / b) > c$ 를  $a > (c * b)$ 로 작성



# 최적화 방법들 – 적당한 파라미터, 객체 대신 포인터

- ARM에서 파라미터는 서브루틴을 호출하기 전에 레지스터 r0부터 r3까지에 파라미터 값을 저장해 넘김
- 그 외의 파라미터는 스택에 저장
- 파라미터가 너무 클 경우에도 스택에 푸시됨
- 객체의 어드레스를 서브루틴에 전달하여 스택에 푸시 되지 않도록 함

# 최적화 방법들 – 시스템 메모리를 자주 업데이트 X

Void loopit(void)

```
{  
    u32 i; // 지역변수  
    iGlobal = 0; // 전역변수  
  
    //32비트 인덱스 감소  
    for (i=16; i !=0; i--)  
    {  
        iGlobal++;  
    }  
}
```

Void loopit(void)

```
{  
    u32 i; // 지역변수  
    u32 j;  
    iGlobal = 0; // 전역변수  
  
    //32비트 인덱스 감소  
    for (i=16; i !=0; i--)  
    {  
        j++;  
    }  
    iGlobal = j; //지역변수의 값을 전역변수에 복사  
}
```

# 최적화 방법들 – 특별한 루틴

- 임베디드 시스템에서는 특정 함수를 위해 더욱 최적화된 루틴을 생성해야 하는 일이 있음
- 주로 수학 연산에 관련된 경우
- Ex) 10으로 곱하기 위한 빠른 루틴  
MOV r1, r0, asl #3 ; r0에 8을 곱한다.  
ADD r0, r1, r0, asl #1; 결과에 r0를 두 번 더한다.

# 최적화 방법들 – 하드웨어

- 주파수 설정

프로세서가 최대 속도로 동작할 필요가 있을 때  
시스템 호출은 프로세서로 하여금 최대 속도로 동작  
연산이 끝나면 낮은 속도로 돌아와 에너지를 절약

- 캐시 설정

명령어 캐시, 데이터 캐시, 캐시 라인 잠금, Thumb 사용

# 사이트

- 라즈베리 파이 ARM 어셈블러

<https://thinkingeek.com/arm-assembler-raspberry-pi/>

# 간단한 코드

1. vim, nano 같은 편집기로 first.s 파일 생성
2. 코드작성 후 어셈블한다.  
as -o first.o first.s
3. first.o를 링크하여 실행파일 생성  
gcc -o first first.o
4. 실행  
./first
5. ./first; echo \$?  
확인명령어
6. 에러코드 7값이 출력

```
.global main
```

```
main:
```

```
    mov r0, #2
```

```
    bx lr
```

```
all: first
```

```
first: first.o
```

```
    gcc -o $@ $+
```

```
first.o : first.s
```

```
    as -o $@ $<
```

```
clean:
```

```
    rm -vf first *.o
```

Q & A

