

HỌC VIỆN CÔNG NGHỆ BƯU CHÍNH VIỄN THÔNG



BÀI GIẢNG MÔN

KỸ THUẬT VI XỬ LÝ

Giảng viên: TS. Nguyễn Trung Hiếu

Điện thoại/E-mail: 0916566268 / hieunt@ptit.edu.vn

Học kỳ: Kỳ 1/2020



NỘI DUNG

- 1. Giới thiệu về lập trình Assembly
- 2. Tập lệnh của ARM
 - 1. Lệnh xử lý dữ liệu (data processing)
 - 2. Dịch chuyển dữ liệu (data movement)
 - 3. Điều khiển chương trình (flow control)
 - 4. Ngắt

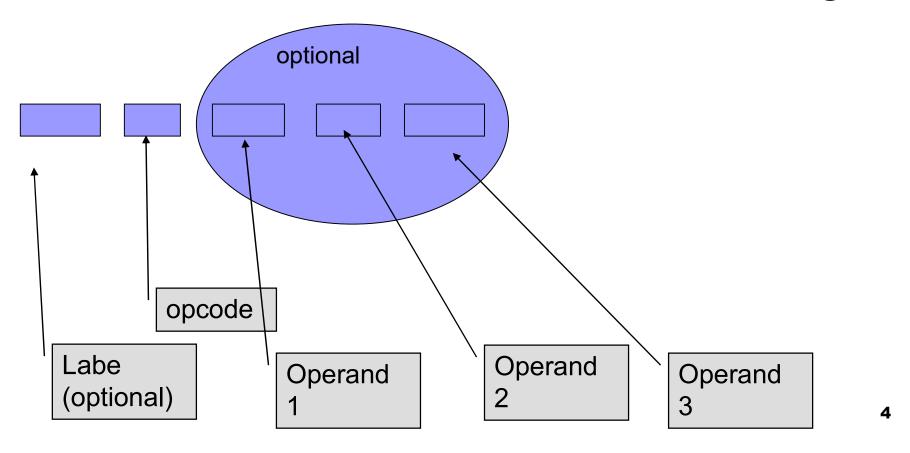


Cấu trúc chung của một chương trình hợp ngữ:

```
AREA Example, CODE, READONLY
                                         ; name this block of code
      ENTRY
                                          mark first instruction
                                          to execute
start
             r0, #15
      MOV
                                         ; Set up parameters
             r1, #20
      VOM
             firstfunc
      BL
                                          Call subroutine
      SWI
             0x11
                                          terminate
                                          Subroutine firstfunc
firstfunc
             r0, r0, r1
                                          r0 = r0 + r1
      ADD
      MOV
             pc, lr
                                          Return from subroutine
                                          with result in r0
      END
                                          mark end of file
                           operands
   label
               opcode
                                                   comment
                                                                  3
```



Cấu trúc chung của một lệnh ARM label <dấu cách> lệnh <dấu cách> ; chú giải





NỘI DUNG

- 1. Giới thiệu về lập trình Assembly
- 2. Tập lệnh của ARM
 - 1. Lệnh xử lý dữ liệu (data processing)
 - 2. Di chuyển dữ liệu (data transfer)
 - 3. Điều khiển chương trình (flow control)



- Đặc điểm của tập lệnh ARM:
 - Kiến trúc Load Store
 - Lệnh 3 địa chỉ
 - Tất cả đều là cách lệnh có điều kiện
 - Có khả năng load/store nhiều thanh ghi đồng thời
 - Khối dịch và khối ALU có thể hoạt động song song, do đó phép tính dịch và các phép tính tính toán có thể được thực hiện đồng thời.



Lệnh xử lý dữ liệu:

- Lệnh xử lý dữ liệu bao gồm lệnh di chuyến dữ liệu giữa các thanh ghi (move), lệnh số học (arithmetic), lệnh logic (logical), lệnh so sánh (comparison) và lệnh nhân (multiply).
- Hầu hết các lệnh xử lý dữ liệu có thể dùng bộ dịch (barrel shifter) để xử lý một trong những toán hạng của lệnh



- Lệnh xử lý dữ liệu
 - Arithmetic: ADD ADC SUB SBC RSB RSC
 - Logical: AND ORR EOR BIC
 - Comparisons: CMP CMN TST TEQ
 - Data movement: **MOV MVN**
- Lưu ý: các lệnh chỉ thực hiện trên thanh ghi, KHÔNG thực hiện trên bộ nhớ.
- Cú pháp:

<Operation>{<cond>}{S} Rd, Rn, Operand2

- Lệnh so sánh tác động đến cờ và thanh ghi Rd không bị tác động
- Lệnh di chuyển dữ liệu không tác động đến thanh ghi Rn
- Toán hạng thứ 2 được đưa đến ALU thông qua bộ dịch chuyển



■ Di chuyển dữ liệu giữa các thanh ghi *MOV*<*cond*><*S*> *Rd, Rn,* <*operands*>

MOVCS R0, R1; Nếu cờ nhớ C = 1 thì R0 := R1

MOVS R0, #0 ; R0 = 0

; Z = 1, N = 0

; C, V không bị tác động

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

- Di chuyển dữ liệu giữa các thanh ghi:
 - Lưu ý: Hầu hết các lệnh trong ARM có trường điều kiện. Khi thỏa mãn điều kiện đó thì lệnh mới được thực hiện.

```
MOVCS\ R0,\ R1 ; R0=R1\ chi\ khi\ C=1. MOVCC\ R0,\ R1 ; R0=R1\ chi\ khi\ C=0.
```

Mnemonic	Condition	Mnemonic	Condition
CS	Carry Set	CC	Carry Clear
EQ	Equal (Zero Set)	NE	Not Equal (Zero Clear)
VS	Overflow Set	VC	Overflow Clear
GT	Greater Than	LT	Less Than
GE	Greater Than or Equal	LE	Less Than or E qual
PL	Plus (Positive)	MI	Minus (Negative)
HI	Higher Than	LO	Lower Than (aka CC)
HS	Higher or Same (aka CS)	LS	Lower or Same

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

- Di chuyển dữ liệu giữa các thanh ghi:
 - Gồm có hai lệnh:

```
■ MOVR0, R2 ; R0 = R2
```

■ MVN R0, R2 ; move negative, R0 = -R2

• Ví dụ:

$$Tru\acute{o}c: r5 = 5$$

$$r7 = 8$$

Sau:
$$r5 = 5$$

$$r7 = 5$$

NA.

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Di chuyển dữ liệu giữa các thanh ghi:

MOV R1, #0x12

; Lưu số 8 bit vào phần thấp của R1

MOV R1,#0x1234

; Lưu số 16 bit vào phần thấp của R1

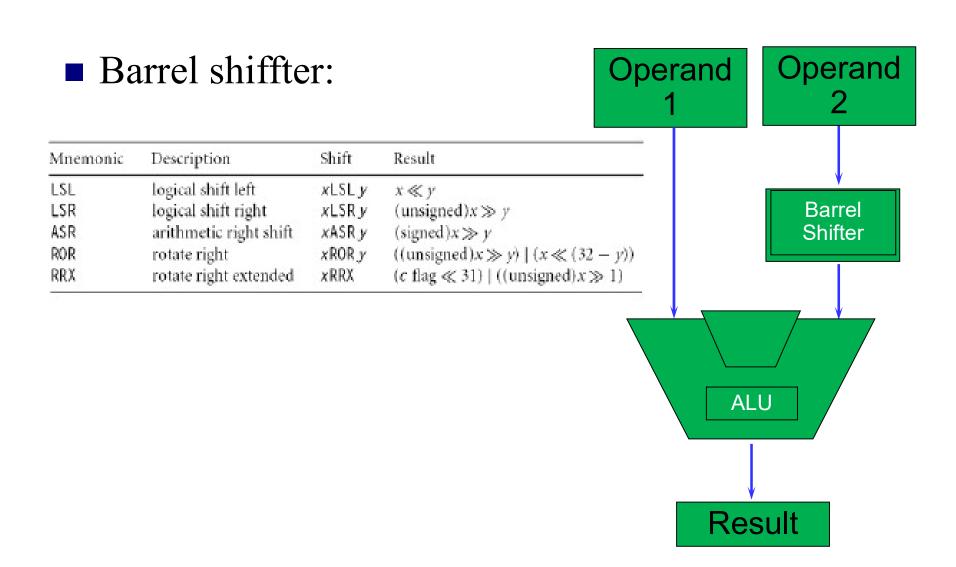
MOVT R1,#0x1234

; Lưu số 16 bit vào phần cao của R1

MOV32 R1,#0x12345678

; Lưu số 32 bit vào R1







■ Dịch trái:



• MOV R0, R2, LSL #2; R0 = R2 << 2

; R2 không đổi

Ví dụ: 0...0 0011 0000

Trước: R2 = 0x00000030

Sau: R0 = 0x000000C0

R2 = 0x00000030



■ Dịch phải:



• MOV R0, R2, LSR #2; R0 = R2 << 2

; R2 không đổi

Ví dụ: 0...0 0011 0000

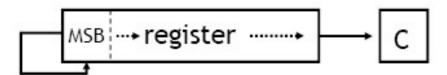
Trước: R2 = 0x00000030

Sau: R0 = 0x0000000C

R2 = 0x00000030



■ Dịch phải số học:



• MOV R0, R2, ASR #2

; R0 = R2 >> 2

; R2 không đổi

Ví dụ: 1010 0...0 0011 0000

Trước: R2 = 0xA0000030

Sau: R0 = 0xE800000C

R2 = 0xA0000030



Quay phải mở rộng:



• MOV R0, R2, RRX; R0 = R2 sau khi quay

; R2 không đối

Ví dụ: 0...0 0011 0001

Trước: R2 = 0x00000031 ; C = 1

Sau: R0 = 0x80000018 ; C = 1

R2 = 0x00000031

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Các lệnh số học: Cộng và trừ instruction < cond > < S > Rd, Rn, N

ADC	add two 32-bit values and carry	Rd = Rn + N + carry
ADD	add two 32-bit values	Rd = Rn + N
RSB	reverse subtract of two 32-bit values	Rd = N - Rn
RSC	reverse subtract with carry of two 32-bit values	Rd = N - Rn - !(carry flag)
SBC	subtract with carry of two 32-bit values	Rd = Rn - N - !(carry flag)
SUB	subtract two 32-bit values	Rd = Rn - N

NA.

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

- Các chế độ địa chỉ:
 - Chế độ địa chỉ thanh ghi:
 - ADD R0, R1, R2 ; Các toán hạng là các thanh ghi
 - Chế độ địa chỉ tức thời:
 - ADD R3, R3, #1 ; R3 = R3 + 1
 - ADD R8, R7, #0xff ; R8 = R7[7:0]
- Dấu # được sử dụng để biểu diễn toán hạng tức thời
- Toán hạng có ký hiệu 0x đứng trước: biểu diễn số hexa



Các lệnh số học: Cộng và trừ

Ví dụ 1:

R0 = 0x00000000

R1 = 0x00000002

R2 = 0x00000001

SUB R0, R1, R2

Ví dụ 2:

R0 = 0x00000000

R1 = 0x00000077

RSB R0, R1, #0



Các lệnh số học: Cộng và trừ Ví dụ 3: R1 = 0x00000001SUBS R1, R1, #1 CPRS = ?Ví du 4: R0 = 0x00000000R1 = 0x00000005ADD R0, R1, R1, LSL #1



Các lệnh số học: Cộng và trừ

Ví dụ 5: Thực hiện phép cộng 3 số sau:

Số thứ nhất = 2ABC3458

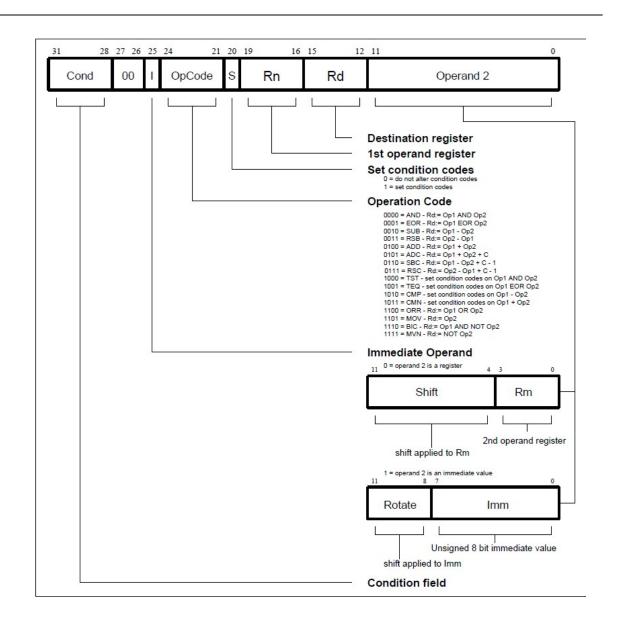
Số thứ hai = E8934D47

 $S\hat{o}$ thứ ba = 134DC378

Kết quả lưu vào thanh ghi R4



Cấu trúc lệnh được mã hóa:





Cấu trúc lệnh: Condition

Code	Suffix	Flags	Meaning
0000	EQ	Z set	equal
0001	NE	Z clear	not equal
0010	CS	C set	unsigned higher or same
0011	СС	C clear	unsigned lower
0100	MI	N set	negative
0101	PL	N clear	positive or zero
0110	VS	V set	overflow
0111	VC	V clear	no overflow

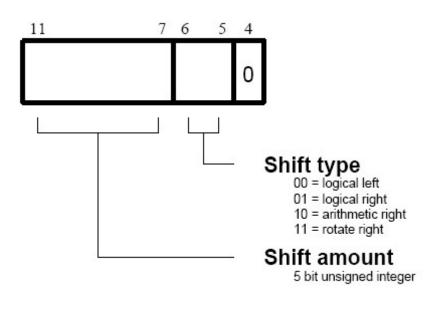


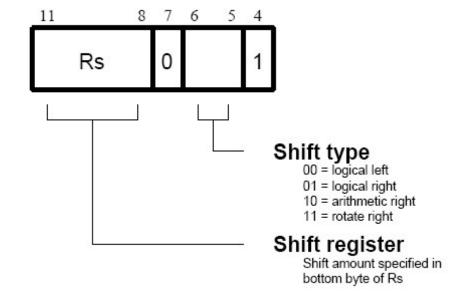
■ Cấu trúc lệnh: Opcode

Assembler Mnemonic	OpCode	Action
AND	0000	operand1 AND operand2
EOR	0001	operand1 EOR operand2
SUB	0010	operand1 - operand2
RSB	0011	operand2 - operand1
ADD	0100	operand1 + operand2
ADC	0101	operand1 + operand2 + carry
SBC	0110	operand1 - operand2 + carry - 1
RSC	0111	operand2 - operand1 + carry - 1
TST	1000	as AND, but result is not written
TEQ	1001	as EOR, but result is not written



■ Cấu trúc lệnh: Operand2







Cấu trúc lệnh:

Lệnh:

MOV R4,#0x00

MOV R5,#0x00

MOV R7,#0x02

ADDEQ R4,R5,R7,LSR #2



Exercise 2

Current Program Status Register (CPSR)

31 28	27	. 8	7 6	5	4	0
NZCV	unused		ΙF	Т	mode	

Fill in the shaded areas.

Program counter PC =R15, #value = intermediate constant value

Address (H)		Comments	After instructi	ion is ru	ın		
PC			PC (Hex)	C	R0(Hex)	R1(Hex)	R2 (Hex)
	All registers R0-R2	are rest to 0 here		0	0	0	
0000 1000	Mov r1,#15	;r1=15	0000 1004	0	0000 0000	0000 000f	ffff ffff
	Mov r2,#0xffffffff	;r2=#0xfffffff ;i.e. r2= -1					
	ADDs r0,r1,r2	;r0=r1+r2					
	ADCs r0,r1,r2	;r0=r1+r2+C					
	SUBs r0,r1,r2	;r0=r1-r2					
	SBCs r0,r1,r2	;r0=r1-r2+C-1					



■ Lệnh logic

instruction<cond><S> Rd, Rn, N

AND	logical bitwise AND of two 32-bit values	Rd = Rn & N
ORR	logical bitwise OR of two 32-bit values	$Rd = Rn \mid N$
EOR	logical exclusive OR of two 32-bit values	$Rd = Rn^{\wedge} N$
BIC	logical bit clear (AND NOT)	$Rd = Rn \& \sim N$



■ Lệnh logic

```
• AND R0, R1, R2 ; R0 = R1 and R2
```

• ORR R0, R1, R2 ;
$$R0 = R1$$
 or $R2$

• EOR R0, R1, R2 ;
$$R0 = R1 \text{ xor } R2$$

• BIC R0, R1, R2 ;
$$R0 = R1$$
 and $(\sim R2)$

Lệnh BIC là lệnh xóa bit: Các bit trong R1 sẽ bị xóa bởi các bit được đánh dấu trong R2

$$R1 = 0x111111111$$
 $R2 = 0x01100101$

BIC R0, R1, R2

$$R0 = 0x10011010$$



Exercise 3

Current Program Status Register (CPSR)

31 28 27	8	7 6	5	4		0
N Z C V unused		ΙF	Т		mode	

Fill in the shaded areas.

Program counter PC =R15, #value = intermediate constant value

Address (H)		Comments	After instruction	n is run		
PC			R0(Hex)	R1(Hex)	R2(Hex)	NZ
	At the beginning		0000 0000H	0000 0055H	0000 0061H	00
0000 7000	ANDs r0,r1,r2	;r0=r1 and r2 (bit by bit)				
	ORRs r0,r1,r2	;r0=r1 or r2				
	EORs r0,r1,r2	;r0=r1 xor r2				
	BICs r0,r1,r2	;r0=r1 and (not r2)				

R1=55H=0101 0101 B R2=61H=0110 0001 B 9EH=1001 1110 B



Lệnh so sánh

- Các lệnh so sánh không tạo ra kết quả nhưng nó tác động đến các bit cờ (N, Z, C, V) trong thanh ghi CPSR.
- Cú pháp: instruction<cond> Rn, N

CMN	compare negated	flags set as a result of $Rn + N$
CMP	compare	flags set as a result of $Rn-N$
TEQ	test for equality of two 32-bit values	flags set as a result of Rn ^N
TST	test bits of a 32-bit value	flags set as a result of Rn & N



Lệnh so sánh

• CMP R1, R2 ; Thiết lập cờ dựa trên kết quả R1 – R2

• CMN R1, R2 ; Thiết lập cờ dựa trên kết quả R1 + R2

• TST R1, R2; bit test: Thiết lập cờ dựa trên kq R1 and R2

• TEQ R1, R2; test equal: Thiết lập cờ dựa trên kq R1 xor R2

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Lệnh so sánh

CMP r1, r2 ; set cc on r1 - r2 (compare)

31 2827 8 7 6 5 4 0

NZCV unused IF T mode

- Same as SUB (subtract) except result of subtraction is not stored.
- Only the condition code bits (cc) {N,Z,C,V} in CPSR are changed
- •N = 1 if MSB of (r1 r2) is '1' (MSB of result is sign bit, 1 = negative)
- •7=1 when the result is zero
- •C=1 when the result of an addition is greater than or equal to 2³², if the result of a subtraction is positive.
- •V=1 (when result of add, subtract, or compare is $\geq 2^{31}$, or $\leq -2^{31}$.). I.e.
 - •if two -ve numbers are added, the result is +ve (underflow).
 - •if two +ve numbers are added, the result is -ve (overflow). (0x7FFFFFF+1=0x80000000)



Lệnh so sánh

```
Ví dụ:

R1 = a, R2 = b

if (R1<R2)

R1=a

else

R1=b
```



Exercise 6

Fill in the shaded areas.

TST updates the N and Z flags according to the result, It does not affect the C or V flags.

Address (H)		Comments	After instruction is run		
PC			NZCV (binary)	R1 (Hex)	R2 (Hex)
	All registers F	R0-R2=0 and NZCV	=0000, here		
0000 1000	Mov r1,#15	;r1=15 decimal			
	Mov r2,#0x240	;r2=0xF0 (0xf is 240 in decimal)			
	TST r1,r2	; set cc on r1 AND r2 (logical AND operation test bits)			
	TEQ r1,r2	; set cc on r1 xor r2 (test equivalent)			

Convert hex to decimal :http://easycalculation.com/hex-converter.php

1111

MANA 1111

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Lệnh nhân

MLA	multiply and accumulate	$Rd = (Rm^*Rs) + Rn$
MUL	multiply	$Rd = Rm^*Rs$

- Tất cả các toán hạng phải là thanh ghi
- Thanh ghi Rm, Rs phải là hai thanh ghi khác nhau



■ Lệnh nhân 64 bit instruction<cond><S> RdLo, RdHi, Rm, Rs

SMLAL	signed multiply accumulate long	[RdHi, RdLo] = [RdHi, RdLo] + (Rm*Rs)
SMULL	signed multiply long	[RdHi, RdLo] = Rm * Rs
UMLAL	unsigned multiply accumulate long	[RdHi, RdLo] = [RdHi, RdLo] + (Rm*Rs)
UMULL	unsigned multiply long	[RdHi, RdLo] = Rm*Rs



NỘI DUNG

- 1. Giới thiệu về lập trình Assembly
- 2. Tập lệnh của ARM
 - 1. Lệnh xử lý dữ liệu (data processing)
 - 2. Điều khiển chương trình (flow control)
 - 3. Di chuyển dữ liệu (data transfer)
 - 4. Ngắt



- Lệnh rẽ nhánh
 - Lệnh rẽ nhánh không điều kiện

```
B label
```

• • • •

label:

• Lệnh rẽ nhánh có điều kiện

MOV R0, #0

loop: ADD R0, R0, #1

CMP R0, #10

BNE loop

Lệnh rẽ nhánh

Branch	Interpretation	Normal uses
B BAL	Unconditional	Always take this branch
	Always	Always take this branch
BEQ	Equal	Comparison equal or zero result
BNE	Not equal	Comparison not equal or non-zero result
BPL	Plus	Result positive or zero
BMI	Minus	Result minus or negative
BCC	Carry clear	Arithmetic operation did not give carry-out
BLO	Lower	Unsigned comparison gave lower
BCS	Carry set Higher	Arithmetic operation gave carry-out
BHS	or same	Unsigned comparison gave higher or same
BVC	Overflow clear	Signed integer operation; no overflow occurred
BVS	Overflow set	Signed integer operation; overflow occurred
BGT	Greater than	Signed integer comparison gave greater than
BGE	Greater or equal	Signed integer comparison gave greater or equal
BLT	Less than	Signed integer comparison gave less than
BLE	Less or equal	Signed integer comparison gave less than or equal
BHI	Higher	Unsigned comparison gave higher
BLS	Lower or same	Unsigned comparison gave lower or same

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Lệnh rẽ nhánh

```
CMP R0, #5

BEQ bypass @ if (R0!=5) {

ADD R1, R1, R0 @ R1=R1+R0-R2

SUB R1, R1, R2 @ }

bypass: ...

CMP R0, #5 smaller and faster

ADDNE R1, R1, R0

SUBNE R1, R1, R2
```

Rule of thumb: if the conditional sequence is three instructions or less, it is better to use conditional execution than a branch.

NA.

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Lệnh rẽ nhánh

```
if ((R0==R1) && (R2==R3)) R4++
        CMP R0, R1
        BNE skip
        CMP R2, R3
        BNE skip
        ADD R4, R4, #1
skip:
        CMP R0, R1
        CMPEQ R2, R3
        ADDEQ R4, R4, #1
```



Lệnh gọi hàm

• Lệnh BL copy địa chỉ quay trở về chương trình chính vào thanh ghi R14 (lr)

```
BL subfunc ; gọi hàm subfunc
```

CMP R1, #5 ; vị trí quay trở lại

.

Subfunc:; hàm con

• • • • •

MOV PC, LR ; quay lại chương trình chính



- Lệnh gọi hàm
 - B Label: Rẽ nhánh đến Label
 - BL Label: Rẽ nhánh đến Label và lệnh tiếp theo trong LR
 - BX R0: Rẽ nhánh đến địa chỉ lưu trong R0
 - BLX R0: Rẽ nhánh đến địa chỉ lưu trong thanh ghi R0



■ Ví dụ: Tìm số lớn nhất trong 3 số sau và lưu trong R3:

```
R0 = 0x342454AB
```

$$R1 = 0x4345CD21$$

$$R2 = 0x34CD2345$$

$$R3 = ?$$



NỘI DUNG

- 1. Giới thiệu về lập trình Assembly
- 2. Tập lệnh của ARM
 - 1. Lệnh xử lý dữ liệu (data processing)
 - 2. Điều khiển chương trình (flow control)
 - 3. Di chuyển dữ liệu (data transfer)
 - 4. Ngắt



- Lệnh di chuyển dữ liệu
 - Di chuyển dữ liệu giữa các thanh ghi và bộ nhớ
 - Có 3 dạng chính:
 - Load/store một thanh ghi
 - Load/store nhiều thanh ghi
 - Hoán chuyển dữ liệu giữa ô nhớ và thanh ghi



- Load/Store một thanh ghi
 - Cú pháp:
 - <LDR|STR>{cond} {B\SB\H\SH} Rd, [Rn] : Nạp dữ liệu từ ô nhớ có địa chỉ lưu trong Rn vào thanh ghi Rd
 - Độ dài dữ liệu có thể là 1 byte, 1 byte có dấu, nửa từ, nửa từ có dấu, 1 từ

```
LDR r0, [r1] ; r0 := mem<sub>32</sub>[r1]
STR r0, [r1] ; mem<sub>32</sub>[r1] := r0
```

ŊΑ

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

■ Load/Store một thanh ghi

LDR	Load a word into register	Rd ←mem32[address]
STR	Store a word in register into memory	Mem32[address] ←Rd
LDRB	Load a byte into register	Rd ←mem8[address]
STRB	Store a byte in register into memory	Mem8[address] ←Rd
LDRH	Load a half-word into register	Rd ←mem16[address]
STRH	Store a half-word in register into memory	Mem16[address] ←Rd
LDRSB	Load a signed byte into register	Rd ←signExtend(mem8[address])
LDRSH	Load a signed half-word into register	Rd ←signExtend(mem16[address])



- Load/Store một thanh ghi
- Ví dụ:

	addr	Addr + 1	Giá trị thanh ghi
Ldrb	11001101		00000000 00000000 00000000 11001101
Ldrh	11001101	10100101	00000000 00000000 10100101 11001101

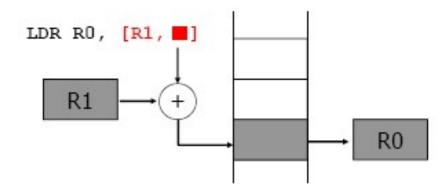
	addr	Addr + 1	Giá trị thanh ghi
Ldrsb	11001101		111111111 11111111 11111111 11001101
Ldrsh	11001101	10100101	111111111 11111111 10100101 11001101
Ldrsb	01001101		00000000 00000000 00000000 01001101
Ldrsh	11001101	00100101	00000000 00000000 00100101 11001101



- Load/Store một thanh ghi
 - Chế độ địa chỉ Pre-indexed
 - Địa chỉ bao gồm địa chỉ cơ sở (lưu trong thanh ghi) và các địa chỉ đoạn (offset)
 - Mục đích: cho phép truy cập tới các vị trí ô nhớ trong một vùng nhớ.

LDR R0, [R1, #4] ; R0 = mem[R1+4]

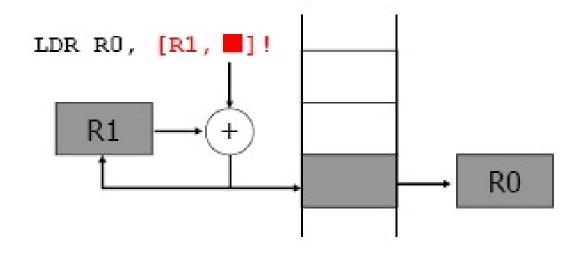
; R1 không đổi





- Load/Store một thanh ghi
 - Chế độ địa chỉ Auto-indexing (Preindex with writeback)

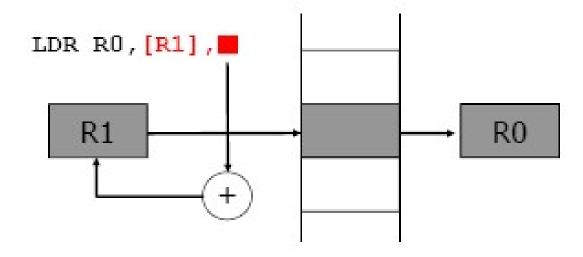
```
LDR R0, [R1,#4]! ; R0 = mem[R1+4]
; R1 = R1 + 4
```





- Load/Store một thanh ghi
 - Chế độ địa chỉ Post-indexed
 - Không sử dụng dấu chấm than (!)

```
LDR R0, [R1], #4 ; R0 = mem[R1]; R1 = R1 + 4
```





- Load/Store một thanh ghi
 - Lưu ý: Để nạp một số lớn hơn 255 vào thanh ghi:
 LDR R1, =0x12345678

Nếu dùng lệnh MOV R1, #0x12345678, chương trình sẽ báo lỗi:

A1510E: Immediate 0x12345678 cannot be repre

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

Load/Store một thanh ghi

```
• Ví dụ: r0 = 0x000000000

r1 = 0x00000009

mem32[r1] = 0x01010101

mem32[r1+4] = 0x02020202
```

Tìm giá trị của r0, r1 trong các trường hợp sau:

- a. LDR r0, [r1,#4]
- b. LDR r0, [r1,#4]!
- c. LDR r0, [r1],#4



- Load/Store một thanh ghi
 - Ví dụ: Tìm giá trị của R0, R1 trong các trường hợp sau:
 - a. STR R0,[R1,#200]
 - b. STR R0,[R1,R2,LSL #2]
 - c. STR R0,[R1,#-16]!
 - d. STR R0,[R1],#200



- Load/Store một thanh ghi
 - Ví dụ: Tính giá trị biểu thức

$$S = a1*b1 + a2*b2 + ... + a10*b10$$

trong đó địa chỉ ô nhớ chứa a1 lưu trong R8, b1 lưu trong R9.



Load/Store một thanh ghi

BNE LOOP

• Ví dụ: Tính giá trị biểu thức

```
MOV r11,#10

MOV r10,#0

LOOP

LDR r0,[r8],#4

LDR r1,[r9],#4

MLA r10,r0,r1,r10; r10 = r0*r1 + r10

SUBS r11,r11,#1
```

M

CHƯƠNG 3-LẬP TRÌNH HỢP NGỮ ARM

- Load/Store nhiều thanh ghi
 - Cú pháp:

LDM|STM{cond}<mode> Rn{!},<register>

• Các chế độ địa chỉ

Chế độ	Mô tả	Địa chỉ bắt đầu	Địa chỉ kết thúc	Rn!
IA	Increment after	Rn	Rn + 4*N – 4	Rn + 4*N
IB	Increment before	Rn + 4	Rn + 4*N	Rn + 4*N
DA	Decrement after	Rn - 4*N + 4	Rn	Rn-4*N
DB	Decrement before	Rn – 4*N	Rn – 4	Rn – 4*N



R0

- Load/Store nhiều thanh ghi
 - LDMIA Rn, {<register>}
 - Ví dụ:

```
LDMIA R0, {R1,R2,R3}
or
LDMIA R0, {R1-R3}
```

R1: 10

R2: 20

R3: 30

R0: 0x10

	addr	data
—	0x010	10
	0x014	20
	0x018	30
	0x01C	40
	0x020	50
	0x024	60



- Load/Store nhiều thanh ghi
 - LDMIA Rn!, {<register>}
 - Ví dụ:

LDMIA RO!, {R1,R2,R3}

R1: 10

R2: 20

R3: 30

R0: 0x01C

	addr	data
R0	0x010	10
	0x014	20
	0x018	30
	0x01C	40
	0x020	50
	0x024	60



- Load/Store nhiều thanh ghi
 - LDMIB Rn!, {<register>}
 - Ví dụ:

```
LDMIB R0!, {R1,R2,R3}
```

			o d d i	33.53
		R0 -	0x010	10
R1:	20		0x014	20
R2:	30		0x018	30
R3:	40		0x01C	40
R0:	0x01C		0x020	50
			0x024	60



R0

- Load/Store nhiều thanh ghi
 - LDMDA Rn!, {<register>}
 - Ví dụ:

LDMDA RO!, {R1,R2,R3}

R1: 40

R2: 50

R3: 60

R0: 0x018

addr	data
0x010	10
0x014	20
0x018	30
0x01C	40
0x020	50
0x024	60



- Load/Store nhiều thanh ghi
 - LDMDB Rn!, {<register>}
 - Ví du: LDMDB RO!, {R1,R2,R3}

R1: 30

R2: 40

R3: 50

R0: 0x018

addr	data
0x010	10
0x014	20
0x018	30
0x01C	40
0x020	50
0x024	60

RO

NA.

- Định nghĩa hằng số trong lập trình ARM
- DCB: Lệnh chỉ dẫn sử dụng một hoặc nhiều byte trong bộ nhớ để lưu dữ liệu
 - Cú pháp: Label DCB exp,{offset}
- Ví dụ:
 - Message1 DCB "Hello"
 - Value1 DCB 0x12; Phân bổ 1 byte cho ô nhớ Value1 = 12
 - Value2 DCW 0x1234; Phân bổ 2 byte cho Value2 = 1234
 - Value3 DCD 0x123456 ; Phân bổ 4 byte cho Value3
 - SQRT DCB 1,4,9,16; Phân bổ 4 byte cho 4 ô nhớ có giá trị lần lượt là 1, 4, 9 và 16



- Định nghĩa hằng số trong lập trình ARM
- Ví dụ: Tìm giá trị đảo của C123 và lưu vào ô nhớ ngoài



- Định nghĩa hằng số trong lập trình ARM
- Ví dụ: Tìm giá trị đảo của C123 và lưu vào ô nhớ ngoài

```
AREA vidu, CODE, READONLY ENTRY
```

Main

```
LDR R1, Value
```

LDR R0, Result

MVN R1,R1

STR R1, [R0]

Value DCD 0xC123

Result DCD 0x0



- Định nghĩa hằng số trong lập trình ARM
- Ví dụ: Cộng hai số
 - Value 1 = 12345678
 - Value 2 = 23456789
 - Result = ?



Giải thích các lệnh sau đây:

```
MOV R0, R1,ROR #26

CMP R0,#256

MVNLT R0,#255

STR R0,[R1,R2,LSL#2]

STR R0,[R1,#-16]!

STRB R0,[R1,#1]!

STRB R0,[R1],R2
```



- Căn chỉnh ô nhớ trong ARM
- Align {expr, {offset}} : Căn chỉnh ô nhớ hiện tại theo một kích thước nhất định.
 - Nếu expr không được chỉ ra, Align sẽ căn chỉnh vị trí lệnh từ nhớ tiếp theo.



Hoán chuyển dữ liệu giữa ô nhớ và thanh ghi

SWP{B}	Rd, Rm, [Rn]	
SWP	WORD exchange	tmp = mem32[Rn] mem32[Rn] = Rm Rd = tmp
SWPB	Byte exchange	tmp = mem8[Rn] mem8[Rn] = Rm Rd = tmp

M

- Bài tập 1: Tính x = (mem[a] + mem[b]) mem[c]
- Bài tập 2: Tính x= (mem[a] + mem[b])* mem[c]
- Bài tập 3: Tính R1=(R2<<2)|(R3&15)



Bài tập 4: Giải thích chương trình sau					
AREA	Program, CODE, READONLY				
ENTRY					
Main					
	LDR	R0, = Data1			
	EOR	R1, R1, R1			
	LDR	R2, Length			
Loop					
	LDR	R3, [R0]			
	ADD	R1, R1, R3			
	ADD	R0, R0, #4			
	SUBS	R2, R2, #0x1			
	BNE	Loop			
	STR	R1, Result			
	SWI	&11			

Data2, DATA		
/ 4		



■ Bài tập 5: Viết chương trình thực hiện:

Sao chép chuỗi "Hello world" từ một địa chỉ trong ô nhớ Srestr sang một địa chỉ ô nhớ có tên Dststr. Chương trình có sử dụng hàm con Funccopy để copy.

■ Bài tập 6: Viết chương trình thực hiện:

So sánh hai chuỗi đã cho được lưu tại hai địa chỉ trong ô nhớ có tên là "String1" và "String2". Lưu thông báo "Khác nhau" hoặc "Giống nhau" vào ô nhớ có tên Result

M

```
AREA MYCODE, CODE, READONLY
         ENTRY
main
         ADR r1, srcstr
         ADR r0,dststr
         BL strcopy
srcstr DCB "Hello world",0
dststr DCB "Destination",0
Funccopy
         LDRB r2,[r1],#1
         STRB r2,[r0],#1
         CMP r2,#0
         BNE strcopy
         MOV pc,lr
         END
                   ;End of the program
```

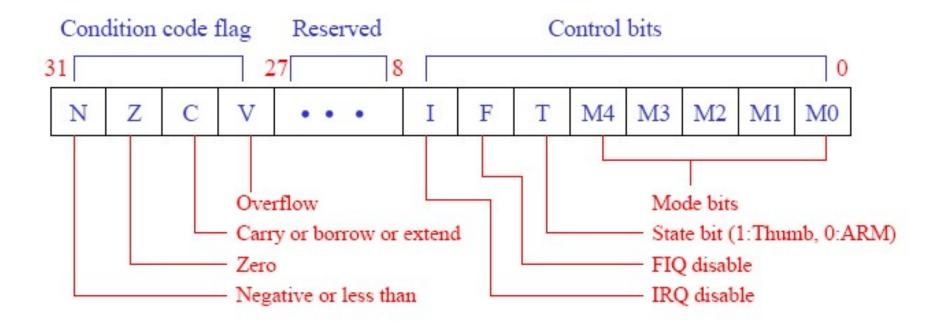


NỘI DUNG

- 1. Giới thiệu về lập trình Assembly
- 2. Tập lệnh của ARM
 - Lệnh xử lý dữ liệu (data processing)
 - 2. Điều khiển chương trình (flow control)
 - 3. Di chuyển dữ liệu (data transfer)
 - 4. Biệt lệ/Ngắt (Exception/Interrupt)



■ Thanh ghi CPSR (Current Program Status Register)



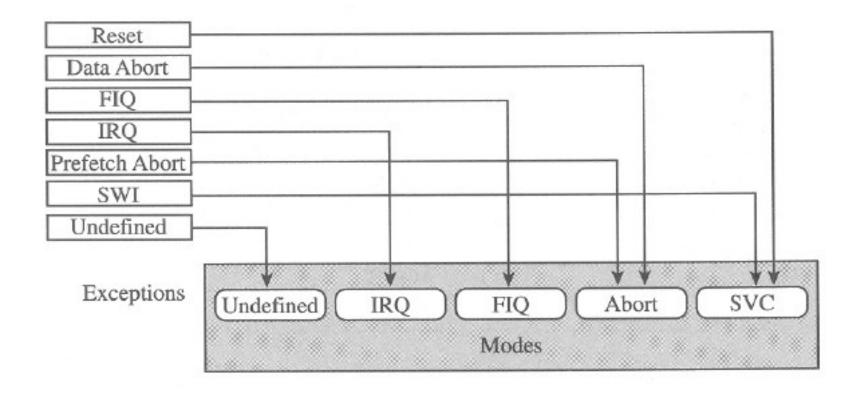


- Thứ tự ưu tiên các biệt lệ
 - Exception arise whenever the normal flow of a program has to be halted temporally.

Priority	Exception
Highest	Reset
	Data Abort
	FIQ
	IRQ
	Prefetch Abort
Lowest	Undefined instruction or software interrupt



■ Thứ tự ưu tiên các biệt lệ





- Quá trình xử lý của CPU khi có biệt lệ:
 - Lưu giá trị CPSR vào SPSR tương ứng của chế độ tương ứng
 - Lưu PC vào LR của chế độ tương ứng
 - Thiết lập giá trị cho CPSR của chế độ tương ứng
 - Thiết lập giá trị cho PC để trỏ tới địa chỉ của trình xử lý biệt lệ (exception handler)



■ Ngắt mềm:

- Ngắt mềm (software interrupt) tạo ra một biệt lệ cho phép ứng dụng gọi một số tác vụ của hệ điều hành.
- Cú pháp: SWI{cond} SWI_number

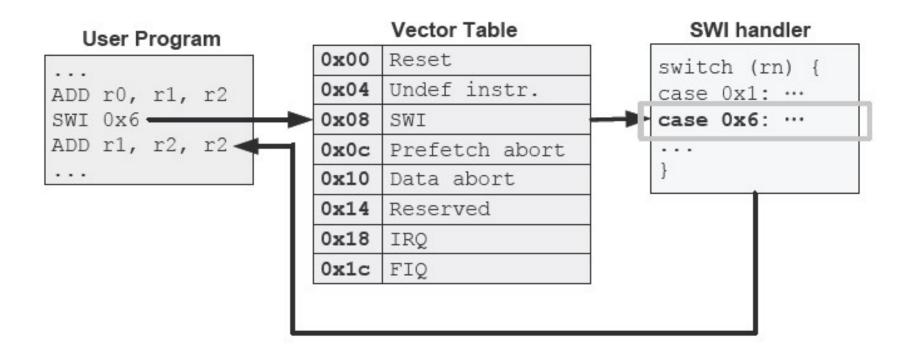
SWI{<Cond>} SWI_number

- lr_svc = address of next instruction following SWI
- SPSR_svc = CPSR
- pc = 0x08
- CPSR mode = SVC
- CPSR I = 1 (mask IRQ interrupts)

After SWI routine, return to the calling program by MOV pc, lr_svc



■ Ngắt mềm:





Số hiệu ng	ắt Mô tả chức năng	Đầu vào	Đầu ra
SWI 0x00	Hiển thị một ký tự	R0 lưu ký tự	Hiển thị trên màn hình ký tự
SWI 0x02	Hiển thị một chuỗi ký tự ra màn	R0 lưu địa chỉ của chuỗi	Hiển thị trên màn hình
	hình	ký tự	chuỗi ký tự
SWI 0x11	Dừng chương trình		
SWI 0x12	Đăng ký sử dụng vùng nhớ trên	R0 lưu kích thước (đơn vị	R0: địa chỉ của vùng nhớ
	Неар	là byte)	
SWI 0x13	Giải phóng vùng nhớ trên Heap		
SWI 0x66	Mở một file dữ liệu. Chế độ mở	R0: lưu tên file	R0: Kết quả quá trình mở
	được lưu trên R1:	R1: lưu chế độ mở file	file. Nếu file không mở
	- 0: Mở để đọc		được, R0 = -1.
	- 1: Mở để ghi		
	- 2: Mở để ghi tiếp		
SWI 0x68	Đóng file	R0: lưu tên file	
SWI 0x69	Viết ghi chuỗi ký ra file hoặc ra	R0: tên file hoặc Stdout	
	màn hình	R1: Địa chỉ chuỗi ký tự	
SWI 0x6a	Đọc một chuỗi ký tự từ một file	R0: tên file	R0: số byte được lưu trữ
		R1: địa chỉ đích	
		R2: số byte lớn nhất cần	
		#	



■ Ngắt mềm:

Ví dụ 1: Viết chương trình hiển thị chuỗi ký tự "Hello world" ra màn hình.

```
.equ swi_stdout,0x02 ; gán số hiệu ngắt với tên ngắt ldr r0,=TextString ; nạp địa chỉ chuỗi ký tự vào thanh ghi swi swi_stdout ; gọi ngắt TextString: .asciz "Hello world\n"
```



■ Ngắt mềm:

Ví dụ 2: Mở file và ghi chuỗi ký tự vào file.

InFileName: .asciz "Infile1.txt"

Message: .asciz "Hello there \n"

.equ SWI_Open,0x66

ldr r0,=InFileName

mov r1,#2 @ input mode

swi SWI_Open

ldr r1,=Message

swi 0x69

swi 0x68



■ Bài tập 1: Viết chương trình thực hiện:

Sao chép chuỗi "Hello world" từ một địa chỉ trong ô nhớ Srcstr sang một địa chỉ ô nhớ có tên Dststr. Sau đó hiển thị chuỗi ký tự từ ô nhớ Dststr.