

Ejercicio 1

x0: f = 1

$$a) f = g + h + i + j;$$

x1: g = 2

ADD x0, x1, x2

$$// f = 2 + 3 = 5$$

x2: h = 3

ADD x0, x0, x3

$$// f = (2 + 3) + 4 = 9$$

x3: i = 4

ADD x0, x0, x4

$$// f = ((2 + 3) + 4) + 5 = 14$$

x4: j = 5

$$b) f = g + (h + 5)$$

ADDI x0, x2, #5

$$// f = 3 + 5 = 8$$

ADD x0, x1, x0

$$// f = 2 + (3 + 5) = 10$$

$$c) f = (g + h) + (g + h)$$

ADD x0, x1, x2

$$// f = 2 + 3 = 5$$

ADD x0, x0, x0

$$// f = (2 + 3) + (2 + 3) = 10$$

Ejercicio 2

x0: f = 1

x1: g = 2

x2: h = 3

$$a) \text{ ADD } x0, x1, x2$$

$$f = g + h \quad // f = 2 + 3 = 5$$

$$b) \text{ ADDI } x0, x0, \#1$$

ADD x0, x1, x2

$$f = f + 1 \quad // f = 1 + 1 = 2$$

$$f = g + h \quad // f = 2 + 3 = 5$$

Ejercicio 3

x0: f = 4

x1: g = 5

$$a) f = -g - f; \quad \approx > f = -(g + f)$$

ADD x0, x1, x0

$$// f = 5 + 4 = 9$$

SUB x0, xZR, x0

$$// f = 0 - (5 + 4) = -9$$

$$b) f = g + (-f - 5) \quad \approx > f = g - (f + 5)$$

ADDI x0, x0, #5

$$// f = 4 + 5 = 9$$

SUB x0, x1, x0

$$// f = 5 - (4 + 5) = 5 - 9 = -4$$

Ejercicio 4

X0 : f = 1

X1 : g = 2

X2 : h = 3

a) SUB X1, XZR, X1

ADD X0, X1, X2

g = -g // g = -2

f = -g + h // f = -2 + 3 = 1

b) ADDI X2, X0, #1

SUB X0, X1, X2

h = f + 1 // h = 1 + 1 = 2

f = g - (f + 1) // f = 2 - (1 + 1) = 0

Ejercicio 5

X0 : f

X6: Dirección base de los arreglos A

X1 : g

X7: Dirección base de los arreglos B

X2 : i

X3 : j

a) f = -g - A[4];

LDUR X2, [X6, #32] // i = A[4]

SUB X0, XZR, X1 // f = -g

SUB X0, X0, X4 // f = -g - A[4]

b) B[8] = A[i-j]

SUB X0, X2, X3 // f = i - j

LSL X0, X0, #3 // f = (i - j) * 2³

ADD X0, X6, X0 // f = A + [(i - j) * 8]

LDUR X0, [X0, #0] // f = A[i - j]

STUR X0, [X7, #64] // B[8] = A[i - j]

5.2) Se utilizan 6 registros (GPRs) : X0, X1, X2, X3, X6, X7.

Ejercicio 6

X0 : f

X6: Dirección base de los arreglos A

X1 : g

X7: Dirección base de los arreglos B

X2 : h

X3 : i

Registros temporales :

X4 : j

X9, X10, X11, X12

a) LSL X2, X4, #1

ADD X0, X2, X4

ADD X0, X0, X4

$$h = j * 2; \quad \approx h = 2j$$

$$f = (j * 2) + j; \quad \approx f = h + j$$

$$f = [(j * 2) + j] + j; \quad \approx \underbrace{f = (h + j) + j}_{f = f + j}$$

$$h = j * 2;$$

$$f = h + j;$$

$$f += j;$$

b) LSL X9, X3, #3

ADD X9, X6, X9

LSL X10, X4, #3

ADD X10, X7, X10

LDUR X12, [X9, #0]

ADDI X11, X9, #8

LDUR X9, [X11, #0]

ADD X9, X9, X12

STUR X9, [X10, #0]

$$X9 = i * 8;$$

$$X9 = \&A[0] + (i * 8);$$

$$X10 = j * 8;$$

$$X10 = \&B[0] + (j * 8);$$

$$X12 = A[i];$$

$$X11 = \&A[i] + 8$$

$$X9 = A[i + 1];$$

$$X9 = A[i + 1] + A[i];$$

$$B[j] = A[i + 1] + A[i];$$

→ Calcula el desplazamiento en bytes para el índice i.

→ Calcula la dirección A[i]. X9 ahora contiene &A[i]

→ Calcula el desplazamiento en bytes para el índice j.

→ Calcula la dirección B[j]. X10 ahora contiene &B[j]

→ Carga en X12 el valor que está en la dirección de memoria X9 (&A[i])

→ Calcula la dirección del siguiente elemento, &A[i+1]

→ Carga en X9 el valor que está en la dirección de memoria X11 (&A[i+1])

→ El X9 actual es A[i+1]. X12 es A[i]

→ Almacena el valor X9 en la dirección de memoria X10 (&B[j])

Ejercicio 7

X0: f X6: Dirección base del arreglo A (&A[0])

7.1) ADDI X9, X6, #8

ADD X10, X6, XZR

STUR X10, [X9, #0]

LDUR X9, [X9, #0]

ADD X0, X9, X10

$$X9 = \&A[0] + 8;$$

$$\leadsto X9 = \&A[1]$$

$$X10 = \&A[0] + 0;$$

$$\leadsto X10 = \&A[0]$$

$$A[1] = A[0];$$

$$X9 = \&A[1];$$

$$f = A[1] + A[0]$$

$$\leadsto f = A[0] + A[0]$$

7.2)

Dirección	Valor
0x100	0x64
0x108	0xC8
0x110	0x12C

Secuencia paso a paso:

$$1. X9 = 0x108, \quad X6 = 0x100$$

$$2. X10 = 0x100, \quad X6 = 0x100$$

$$3. X9 = 0x100 \quad \leadsto \quad 0x108 = 0x100$$

$$4. X9 = 0x100$$

$$5. X0 = 0x100 + 0x100 = 0x200 \quad \downarrow$$

Ejercicio 8

8.1) a) $X9 = 0x0000000055555555$, $X10 = 0x0000000012345678$

$LSL\ X11, X9, \#4 \quad \Rightarrow X11 = 0x0000000055555550$

$ORR\ X11, X11, X10 \quad \Rightarrow X11 = 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0000$

$X10 = 0000\ 0001\ 0010\ 0011\ 0100\ 0101\ 0110\ 0111\ 1000$

0101 0101 0111 0111 0101 0101 0111 0111 1000
5 5 7 7 5 5 7 7 8

$X11 = 0x00000000557755778 \downarrow$

b) $X9 = 0x00000000AAAAAAAA$, $X10 = 0x1234567812345678$

$LSL\ X11, X9, \#4 \quad \Rightarrow X11 = 0x00000000AAAAAAAA0$

$ORR\ X11, X11, X10 \quad \Rightarrow X11 = 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 0000$

"X10" = 1000 0001 0010 0011 0100 0101 0110 0111 1000
faltan los primeros 7 bits de X10
1010 1011 1010 1011 1110 1111 1110 1111 1000
A B A B E F E F 8

$X11 = 0x00000000ABABEFEB8 \downarrow$

8.2) a) $X9 = 0x0000000055555555$, $X10 = 0x0000000012345678$

$LSL\ X11, X10, \#4 \quad \Rightarrow X11 = 0x00000000123456780$

$ANDI\ X11, X11, \#0xFF \quad \Rightarrow$

0001 0010 0011 0100 0101 0110	0111 1000 0000
0000 0000 0000 0000 0000 0000	1111 1111 1111
0000 0000 0000 0000 0000 0000	0111 1000 0000

$X11 = 0x780 \downarrow$

b) $X9 = 0x00000000AAAAAAAA$, $X10 = 0x1234567812345678$

$LSL\ X11, X10, \#4 \quad \Rightarrow X11 = 0x2345678123456780$

$ANDI\ X11, X11, \#0xFF \quad \Rightarrow$

1111 1111 1111

0111 1000 0000

$X11 = 0x780 \downarrow$

8.3) a) $X9 = 0x0000000055555555$, $X10 = 0x0000000012345678$

$LSR\ X11, X9, \#3 \quad \Rightarrow X9 = 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101$

elimino estos 3 últimos bits y
agrego 3 ceros al comienzo

$ANDI\ X11, X11, \#0x55 \quad \text{Entonces } X11 = 0000\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010$

0101 0101 0101

0000 0000 0000

$X11 = 0x0 \downarrow$

b) $X9 = 0x00000000AAAAAAAA$, $X10 = 0x1234567812345678$

$LSR\ X11, X9, \#3$

$\Rightarrow X9 = 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010\ 1010$

elimino estos 3 últimos bits y
agrego 3 ceros al comienzo

$ANDI\ X11, X11, \#0x555$

Entonces $X11 = 0001\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101\ 0101$

$0101\ 0101\ 0101$

$0101\ 0101\ 0101$

$X11 = 0x555 \downarrow$

Ejercicio 9

EXCEPTION SYNDROME REGISTER (ESR)

Exception Class (EC)	Instruction Length (IL)	Instruction Specific Syndrome field (ISS)
31	26	25
24		0

$LSR\ X10, X9, \#26$

Ejercicio 10

$X9$ es un número entero representado en complemento a 2 y es negativo.

Entonces si el número es negativo empieza en 1. Para que $X10$ devuelva un 1 entonces usamos el 1 del $X9$.

Esto se podría lograr haciendo un desplazamiento de bits.

$LSR\ X10, X9, \#63$

Ejercicio 11

10.1) $\{X0 = 0x1234000000000000\}$

10.2) $\{X1 = 0xBBB00000000000AA\}$

10.3) $\{X2 = 0xA0A0B1B10000C2C2\}$

10.4) $\{X3 = 0x0123456789ABCDEF\}$

10.3) $MOVZ\ X2, 0xA0A0, LSL\ 48$

$MOVZ\ X2, 0xB1B1, LSL\ 32$

$MOVZ\ X2, 0xC2C2, LSL\ 0$

10.1) $MOVZ\ X0, 0x1234, LSL\ 48$

10.4) $MOVZ\ X3, 0x0123, LSL\ 48$

$MOVZ\ X3, 0x4567, LSL\ 32$

10.2) $MOVZ\ X1, 0xBBB0, LSL\ 48$

$MOVZ\ X3, 0x89AB, LSL\ 16$

$MOVZ\ X1, 0xDAAA, LSL\ 0$

$MOVZ\ X3, 0xCDEF, LSL\ 0$

Ejercicio 12

Ejercicio 12:
Suponiendo que el microprocesador LEGv8 está configurado en modo LE little-endian, decir que valores toman los registros X0 a X7 al terminar este programa.

```
MOVZ X9, 0xCDEF, LSL #0
MOVK X9, 0x89AB, LSL 16
MOVK X9, 0x4567, LSL 32
MOVK X9, 0x0123, LSL 48
STUR X9, [XZR, #0]
LDURB X0, [XZR, #0]
|
LDURB X7, [XZR, #7]
```

¿Qué valores toman los registros X0 a X7 si el microprocesador LEGv8 está configurado en modo BE big-endian?

X9 = 0x 0123456789 A B C D E F

XZR = 0x 0123456789 A B C D E F

Little-endian :

Big-endian :

X0 = 0x EF (LSB)

X0 = 0x 01 (MSB)

X1 = 0x CD

X1 = 0x 23

X2 = 0x AB

X2 = 0x 45

X3 = 0x 89

X3 = 0x 67

X4 = 0x 67

X4 = 0x 89

X5 = 0x 45

X5 = 0x AB

X6 = 0x 23

X6 = 0x CD

X7 = 0x 01 (MSB)

X7 = 0x EF (LSB)