PRÁCTICO 7 - Assembler de LEGv8 avanzado

	Signed	l numbers	Unsigne	d numbers
Comparison	Instruction	CC Test	Instruction	CC Test
=	B.EQ	Z=1	B.EQ	Z=1
≠	B.NE	Z=0	B.NE	Z=0
<	B.LT	N!=V	B.LO	C=0
≤	B.LE	~(Z=0 & N=V)	B.LS	~(Z=0 & C=1)
>	B.GT	(Z=0 & N=V)	B.HI	(Z=0 & C=1)
≥	B.GE	N=V	B.HS	C=1

Signed and Unsigned numbers							
Instruction	CC Test						
Branch on minus (B.MI)	N= 1						
Branch on plus (B.PL)	N= 0						
Branch on overflow set (B.VS)	V= 1						
Branch on overflow clear (B.VC)	V= 0						

- Negative (N): the result that set the condition code had a 1 in the most significant bit.
- Zero (Z): the result that set the condition code was 0.
- Overflow (V): the result that set the condition code overflowed. Signed numbers.
- Carry (C): the result that set the condition code had a carry out of the most significant bit or a borrow into the most significant bit. Unsigned numbers.

Operation	Operand A	Operand B	Result indicating overflow
A + B	≥0	≥ 0	< 0
A + B	< 0	< 0	≥0
A – B	≥0	< 0	< 0
A – B	< 0	≥ 0	≥0

Ubicación de las flags en el registro SPSR (En el dashboard mostrado como CPSR) ref

3	1	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
ŀ	V	Z	С	٧							ss	IL											D	Α	I	F		М		М [3:0]

Ejercicio 1:

Para estos dos programas con entrada y salida en X0, decir que función realizan.

MOV X9, X0
MOV X0, XZR
loop: ADD X0, X0, X9
SUBI X9, X9, #1
CBNZ X9, loop
done:

Ejercicio 2:

```
SUBIS XZR, X9, #0

B.GE else
B done
else: ORRI X10, XZR, #2
done:

1.1) Dado que inicialmente {X9=0x000000000101000}.

1.2) Dado que inicialmente {X9=0x800000000001000}.
```

Ejercicio 3:

Dado el siguiente programa "C" y la asignación i, j, k, N ↔ X0, X1, X2, X9, escribir el programa LEGv8 que lo implementa. Notar que como se usa el operador | la <u>evaluación es por cortocircuito</u>. **Opcional**: hacerlo con el operador | que no está cortocircuitado.

```
long i,j,k;
if (i==N || j==N) {
          ++k;
} else {
          ++i; ++j;
}
```

Ejercicio 4:

Dados los siguientes programas LEGv8:

```
loop: ADDI X0, X0, #2
    SUBI X1, X1, #1
    CBNZ X1, loop

done:

loop: SUBIS X1, X1, #0
    B.LE done
    SUBI X1, X1, #1
    ADDI X0, X0, #2
    B loop
    done:
```

- **4.1)** Dar los valores finales de X0, teniendo en cuenta que inicialmente vale $\{X0=0, X1=10\}$.
- **4.2)** Dada la asignación a X0, X1 ↔ acc, i, escribir el programa "C" equivalente donde todas las variables son de tipo long.
- **4.3)** Dado que inicialmente {X1=N} ¿Cuántas instrucciones LEGv8 se ejecutan?
- **4.4)** Para el programa de la derecha. Si reemplazamos B.LE done por B.MI done ¿Cuál es el valor final de X0 suponiendo que inicialmente {X0=0}?
- **4.5)** Dada la asignación a X0, X1 ↔ acc, i, escribir el programa "C" equivalente del punto "4.4", donde todas las variables son de tipo long.
- **4.6) Opcional**: Mostrar que se puede reducir el número de instrucciones ejecutadas en el programa de la derecha, combinando SUBIS y SUBI. Ayuda: agregar una instrucción por fuera del lazo. Ayuda: es lo mejor de los dos mundos ;)

Ejercicio 5:

Dados los siguientes programas en LEGv8:

```
ADD X10, XZR, XZR

loop: LDUR X1, [X0,#0]
ADD X2, X2, X1
ADDI X0, X0, #8
ADDI X10, X10, #1
CMPI X10, #100
B.LT loop

ADDI X10, XZR, #50
loop: LDUR X1, [X0,#0]
ADD X2, X2, X1
LDUR X1, [X0,#8]
ADD X2, X2, X1
ADDI X0, X0, #16
SUBI X10, X10, #1
CBNZ X10, loop
```

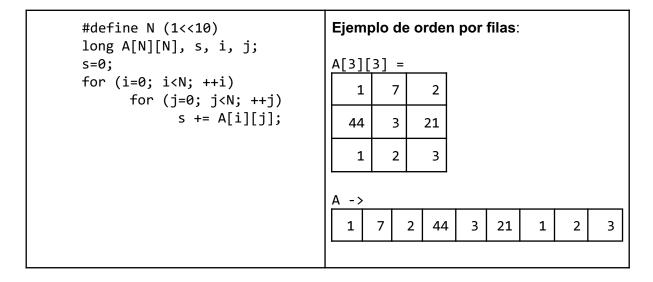
- 5.1) ¿Cuántas instrucciones LEGv8 ejecuta cada uno?
- **5.2)** Reescribir en "C" dada la asignación X10, X1, X2, X0 ↔ i, a, result, MemArray.
- **5.3) Opcional**: optimizar los códigos assembler para reducir el número de instrucciones LEGv8 ejecutadas.

Ejercicio 6:

Traducir el siguiente programa en "C" a ensamblador LEGv8 dada la asignación de variables a registros X0, X1, X2, X9 ↔ str, found, i, N. El número 48 se corresponde con el carácter '0' en ASCII, por lo tanto el programa cuenta la cantidad de '0's que aparecen en una cadena de caracteres de longitud N.

Ejercicio 7:

Traducir el siguiente programa "C" a LEGv8. La asignación de variables a registros X0, X1, X2, X3, X9 \leftrightarrow A, s, i, j, N. Notar que en "C" los arreglos bidimensionales se representan en memoria usando un **orden por filas**, es decir &A[i][j] = A + 8*(i*N+j).



Opcionales:

- **7.1)** Hacer lineal el acceso al arreglo y recorrerlo con un solo lazo.
- **7.2)** Se puede hacer lo mismo sin usar ninguna variable índice i, j.

Ejercicio 8:

Mostrar cómo se implementarían las siguientes **pseudoinstrucciones** con la mínima cantidad de instrucciones LEGv8, pudiendo usar el registro X9 para almacenar valores temporales.

Nemónico	Operación	Semántica
CMP	comparación	FLAGS = R[Rn]-R[Rm]
CMPI	comparación con operando inmediato	FLAGS = R[Rn]-ALUImm
MOV	copia de valores entre registros	R[Rd] = R[Rn]
NOP	no-operación, el skip de LEGv8	
NOT	operador lógico de negación bit a bit	$R[Rd] = \sim R[Rn]$

Ejercicio 9:

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, ØxCDEF, LSL Ø

MOVK X9, Øx89AB, LSL 16

MOVK X9, Øx4567, LSL 32

MOVK X9, Øx0123, LSL 48

STUR X9, [XZR, #0]

LDURB X0, [XZR, #0]

:

LDURB X7, [XZR, #7]
```

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

Ejercicio 10:

Verificar las implementaciones de los ejercicios con la combinación as+qemu+gdb. Incluyendo los ejercicios del práctico 6.

Opcionalmente emitir código ARMv8 desde "C" con gcc:

```
echo "long foo(long a) {return a*16;}" | aarch64-linux-gnu-gcc -02 -S -o- -xc -
```