

## Práctica 3 - Arquitectura ORGA1

### Descripción General

- ▷ Palabras de *16 bits*.
- ▷ Direccionamiento a palabra.
- ▷ Espacio direccionable de *65536* palabras.
- ▷ Espacio de direcciones dedicado a entrada/salida en las direcciones 0xFFF0 - 0xFFFF.
- ▷ Ocho registros de propósito general de *16 bits*: R0..R7.
- ▷ *Program counter* (PC) de *16 bits*.
- ▷ *Stack pointer* (SP) de *16 bits* inicializado en la dirección 0xFFEF.
- ▷ Los valores de los *flags* se calculan interpretando los operandos en complemento a 2.  
*Flags*: Z (*zero*), N (*negative*), C (*carry*), V (*overflow*).
- ▷ Todas las instrucciones alteran los *flags*, excepto MOV, CALL, RET, JMP y Jxx.
- ▷ De las que alteran los *flags*, todas dejan C y V en cero, excepto ADD, ADDC, SUB, CMP y NEG.

### Formato de instrucción

#### Tipo 1: Instrucciones de dos operandos

| <i>4 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>16 bits</i>               | <i>16 bits</i>              |
|---------------|---------------|---------------|------------------------------|-----------------------------|
| cod. op.      | destino       | fuente        | constante destino (opcional) | constante fuente (opcional) |

| operación   | cod. op. | efecto  |
|-------------|----------|---|
| MOV $d, f$  | 0001     | $d \leftarrow f$  |
| ADD $d, f$  | 0010     | $d \leftarrow d + f$ (suma binaria)                                     |
| SUB $d, f$  | 0011     | $d \leftarrow d - f$ (resta binaria)                                    |
| AND $d, f$  | 0100     | $d \leftarrow d \text{ and } f$   |
| OR $d, f$   | 0101     | $d \leftarrow d \text{ or } f$  |
| CMP $d, f$  | 0110     | Modifica los <i>flags</i> según el resultado de $d - f$ (resta binaria) |
| ADDC $d, f$ | 1101     | $d \leftarrow d + f + \text{carry}$ (suma binaria)                      |

Formato de operandos destino y fuente.

| Modo               | Codificación | Resultado    |
|--------------------|--------------|--------------|
| Inmediato          | 000000       | c16          |
| Directo            | 001000       | [c16]        |
| Indirecto          | 011000       | [[c16]]      |
| Registro           | 100rrr       | Rrrr         |
| Indirecto registro | 110rrr       | [Rrrr]       |
| Indexado           | 111rrr       | [Rrrr + c16] |

c16 es una constante de *16 bits*.

Rrrr es el registro indicado por los últimos tres *bits* del código de operando.

Las instrucciones que tienen como destino un operando de tipo *inmediato* son consideradas como inválidas por el procesador, excepto el CMP.

#### Tipo 2: Instrucciones de un operando

Tipo 2a: Instrucciones de un operando destino.

| <i>4 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>16 bits</i>               |
|---------------|---------------|---------------|------------------------------|
| cod. op.      | destino       | 000000        | constante destino (opcional) |

| operación | cod. op. | efecto                                   |
|-----------|----------|--|
| NEG $d$   | 1000     | $d \leftarrow 0 - d$ (resta binaria)     |
| NOT $d$   | 1001     | $d \leftarrow \text{not } d$ (bit a bit) |

El formato del operando *destino* responde a la tabla de formatos de operando mostrada más arriba.

Tipo 2b: Instrucciones de un operando fuente.

| <i>4 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>6 bits</i> | <i>16 bits</i>              |
|---------------|---------------|---------------|-----------------------------|
| cod. op.      | 000000        | fuente        | constante fuente (opcional) |

| operación | cod. op. | efecto  |
|-----------|----------|---|
| JMP $f$   | 1010     | $PC \leftarrow f$   |
| CALL $f$  | 1011     | $[SP] \leftarrow PC, SP \leftarrow SP - 1, PC \leftarrow f$ |

El formato del operando *f* responde a la tabla de formatos de operando mostrada más arriba.

### Tipo 3: Instrucciones sin operandos

|          |        |        |        |
|----------|--------|--------|--------|
|          | 4 bits | 6 bits | 6 bits |
| cod. op. | 000000 | 000000 |        |

| operación | cod. op. | efecto                                       |
|-----------|----------|--|
| RET       | 1100     | $PC \leftarrow [SP+1], SP \leftarrow SP + 1$ |

### Tipo 4: Saltos condicionales

Las instrucciones en este formato son de la forma  $Jxx$  (salto relativo condicional). Si al evaluar la condición de salto en los *flags* el resultado es 1, el efecto es incrementar el PC con el valor de los 8 bits de desplazamiento, representado en *complemento a 2* de 8 bits. En caso contrario, la instrucción no produce efectos.

|          |                |
|----------|----------------|
| 8 bits   | 8 bits         |
| cod. op. | desplazamiento |

| Codop     | Operación | Descripción             | Condición de Salto       |
|-----------|-----------|-------------------------|--------------------------|
| 1111 0001 | JE        | Igual / Cero            | Z                        |
| 1111 1001 | JNE       | Distinto                | not Z                    |
| 1111 0010 | JLE       | Menor o igual           | Z or ( N xor V )         |
| 1111 1010 | JG        | Mayor                   | not ( Z or ( N xor V ) ) |
| 1111 0011 | JL        | Menor                   | N xor V                  |
| 1111 1011 | JGE       | Mayor o igual           | not ( N xor V )          |
| 1111 0100 | JLEU      | Menor o igual sin signo | C or Z                   |
| 1111 1100 | JGU       | Mayor sin signo         | not ( C or Z )           |
| 1111 0101 | JCS       | Carry / Menor sin signo | C                        |
| 1111 0110 | JNEG      | Negativo                | N                        |
| 1111 0111 | JVS       | Overflow                | V                        |

### ¿Cómo altera los flags?

Sea  $r$  el resultado de una instrucción que modifica los flags, el nuevo valor es el que sigue:

- $Z=1 \leftrightarrow r = 0x0000$ .
- $N=1 \leftrightarrow$  el bit más significativo de  $r$  es igual a 1.
- $C=1 \leftrightarrow$  se produjo *carry* durante una suma binaria o *borrow* durante una resta binaria.
- $V=1 \leftrightarrow$  la suma de dos números con signo produce un número *sin* signo ( $S + S = \bar{S}$ ) ó la suma de dos números *sin* signo produce un número con signo ( $\bar{S} + \bar{S} = S$ ) ó alguna analogía con la resta ( $S - \bar{S} = \bar{S}$  ó  $\bar{S} - S = S$ )

## El ensamblador

### Directivas

El ensamblador de código tiene una única directiva.

| Directiva | Efecto   |
|-----------|--|
| DW c16    | Asigna en la posición correspondiente la constante c16 |