Arquitectura ORGA1

Descripción General

- ▶ Palabras de 16 bits.
- $\,\rhd\,$ 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. La pila comienza en la dirección 0xFFEF.
- ▷ Flags: Z (zero), N (negative), C (carry), V (overflow).
- $\,\vartriangleright\,$ Todas las instrucciones alteran los $\mathit{flags},$ excepto MOV, CALL, RET, JMP y Jxx.
- $\,\rhd\,$ De las que alteran los $\mathit{flags},$ todas dejan C y V en cero, excepto ADD, ADDC, SUB, CMP y NEG.

Formato de instrucción

Tipo 1: Instrucciones de dos operandos

4 bits	$6 \ bits$	$6 \ bits$	16 bits	16 bits
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	$d \leftarrow d$ and f
OR d, f	0101	$d \leftarrow d \text{ or } f$
CMP d , f	0110	Modifica los flags según el resultado de $d-f$ (resta binaria)
ADDC d , f	1101	$d \leftarrow d + f + \textit{carry}$ (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.

4 bits	$6 \ bits$	$6 \ bits$	16 bits
cod. op.	destino	000000	constante destino (opcional)

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

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

Tipo 2b: Instrucciones de un operando fuente.

4 bits	6 bits	$6 \ bits$	16 bits
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 fuente 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	l

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	С
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:

- $\mathbf{z} = \mathbf{1} \leftrightarrow r = 0 \times 0000$.
- N=1 \leftrightarrow el bit más significativo de r es igual a 1.
- lacktriangledown 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 $(S+S=\overline{S})$ ó la suma de dos números sin signo produce un número con signo $(\overline{S}+\overline{S}=S)$ ó alguna analogía con la resta $(S-\overline{S}=\overline{S})$ ó $\overline{S}-S=S)$