

Microcontroladores

Unidad 2

Programación en Lenguaje Ensamblador

M. C. Miguelangel Fraga Aguilar

Modos de direccionamiento

- Modo de direccionamiento es la manera en que una instrucción obtiene los operandos sobre los que trabajara
- Formato de la instrucción mov
mov fuente,destino
- Ejemplos:
 - mov r4,r5 ;Copia el contenido de r4 a r5
 - mov #0x1234,r4 ;Copia la constante 0x1234 a r4
 - mov &0x0200,r4 ;lee la localidad 0x200 a r4

Los operandos pueden ser:

- El contenido de un registro (Modo registro)
- El contenido de una localidad de memoria (Modos Indexado, absoluto, simbólico y relativo)
- Una constante que se almacena después del código de instrucción (Modo inmediato)

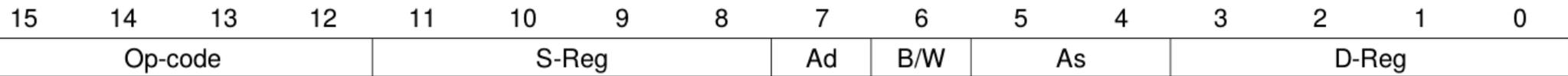
Modos de direccionamiento

As/Ad	Modo	Sintaxis	Descripción
00/0	Registro	Rn	El operando es el contenido del registro
01/1	Indexado	X(Rn)	(Rn+X) apuntan al operando. X se almacena en la siguiente palabra
01/1	Simbólico	ADDR	(PC+X) apuntan al operando. X se almacena en la siguiente palabra
01/1	Absoluto	&ADDR	La palabra siguiente a la instrucción contiene la dirección absoluta. X se almacena en la siguiente palabra. Se usa el modo indexado X(SR)
10/-	Indirecto por registro	@Rn	Rn es usado como apuntador al operando
11/-	Indirecto con auto incremento	@Rn+	Rn es usado como apuntador al operando. Rn es incrementado en 1 para instrucciones .b y en 2 para instrucciones. w
11/-	Inmediato	#N	La palabra siguiente a la instrucción contiene la constante inmediata N. Se usa el modo indirecto con auto incremento @PC+

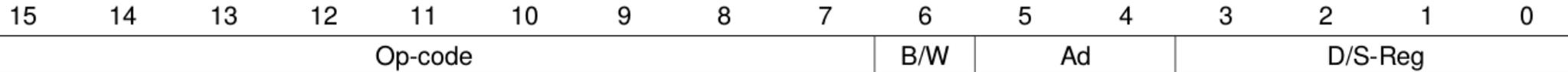
Ejemplos en guía del usuario

Formatos de instrucciones

- Formato I – instrucciones con dos operandos



- Formato II – Instrucciones con un operando



- Saltos condicionales



Directivas del ensamblador en IAR

- No son instrucciones del procesador, son ordenes para el ensamblador
- ORG – indica la dirección de memoria en la que se va a almacenar el resultado de las siguientes líneas
- DC16 – almacena una constante de 16 bits
- Etiquetas. Cualquier palabra no reservada que comience en la columna cero y que termine en : se llama una etiqueta. Es un nombre simbólico para la dirección de memoria en donde se almacena el resultado de la instrucción o directiva de dicha línea.
- Es conveniente usar etiquetas para referirse a las direcciones de memoria de variables o instrucciones

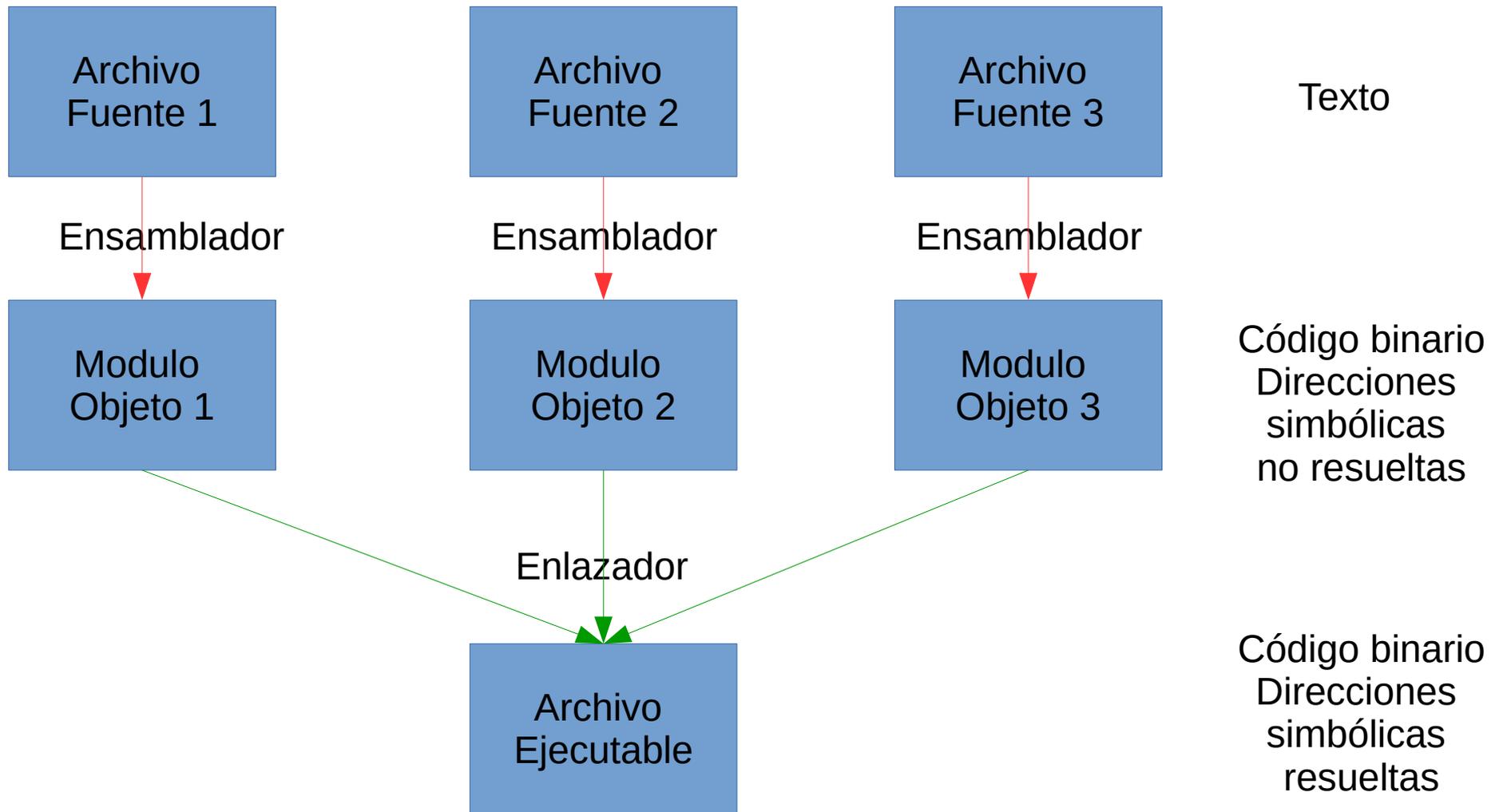
Esqueleto de un programa en ensamblador para CCS

```
1 ;-----
2 ; MSP430 Assembler Code Template for use with TI Code Composer Studio
3 ;
4 ;
5 ;-----
6         .cdecls C,LIST,"msp430.h"           ; Include device header file
7
8 ;-----
9         .def      RESET                      ; Export program entry-point to
10        ; make it known to linker.
11 ;-----
12        .text                                ; Assemble into program memory.
13        .retain                               ; Override ELF conditional linking
14        ; and retain current section.
15        .retainrefs                          ; And retain any sections that have
16        ; references to current section.
17
18 ;-----
19 RESET   mov.w   #_STACK_END,SP              ; Initialize stackpointer
20 StopWDT mov.w   #WDTPW|WDTHOLD,&WDTCTL    ; Stop watchdog timer
21
22
23 ;-----
24 ; Main loop here
25 ;-----
26 CICLO  jmp  CICLO
27
28 ;-----
29 ; Stack Pointer definition
30 ;-----
31        .global  __STACK_END
32        .sect   .stack
33
34 ;-----
35 ; Interrupt Vectors
36 ;-----
37        .sect   ".reset"                    ; MSP430 RESET Vector
38        .short  RESET |
```

Directivas de CCS

- `.text` Marca en inicio del segmento de código, que en el MSP430 se almacena en memoria Flash
- `.data` marca el inicio del segmento de datos que se almacena en la RAM
- `.short` almacena una constante de 16 bits
- Las etiquetas en CCS no requieren de `:` al final

Proceso de ensamblado y ligado (Enlazado)



Código relocable: puede ejecutarse en diferentes direcciones de memoria

Ensamblado y enlazado

- Compilación (C C++) o ensamblado (asm) producen un archivo de código objeto.
- El código objeto ya incluye las instrucciones en binario, pero no todas las etiquetas han sido resueltas a una dirección fija.
- El enlazador une los archivos de código objeto y las librerías que se necesitan para formar el código ejecutable. Se resuelven todas las direcciones.
- Librería: solo se incluyen las funciones que se usan.

Otras directivas

- RSEG – Marca el inicio de una segmento relocalizable
 - CSTACK – segmento de pila rw - 0x3B0 – 0x3FF
 - CODE - Segmento de código r – 0xC000- 0xFF00
 - DATA16_N -segmento de datos rw – 0x200-0x3AF
- DS8 DS16 DS32 DS64 apartan espacio no inicializado – Equivalente a declarar la variable sin valor inicial

Declaración de Variables en IAR

Variables sin valor inicial

```
                RSEG    DATA16_N                ;segmento de datos no inicializados
                ;Se resuelve a RAM
var16: DS16     4
var8:   DS8      1
```

```
                RSEG    CSTACK                    ; pre-declaration of segment
```

```
                RSEG    CODE                      ; place program in 'CODE' segment
                ; Se resuelve a FLASH
con16: DC16     1,2,3,4
con8:   DC8      5,6,7,8
```

Constantes con valor inicial

```
init:  MOV      #SFE(CSTACK), SP                ; set up stack

main:  NOP                                     ; main program
      MOV.W    #WDTPW+WDTHOLD, &WDTCNTL        ; Stop watchdog timer
      MOV      con16, R4
```

Declaración de Variables en CCS

```
8 ;
9     .def      RESET                ; Export program entry-point to
10                                     ; make it known to linker.
11
12 ;
13 ;Variables almacenadas en RAM
14     .data
15     .bss     var1,1                ;variable de 8 bits
16     .bss     var2,2                ;variable de 16 bits
17 ;
18     .text                          ; Assemble into program memory.
19     .retain                          ; Override ELF conditional linking
20                                     ; and retain current section.
21     .retainrefs                      ; And retain any sections that have
22                                     ; references to current section.
23 ;
24 ; Constantes almacenadas en FLASH
25 CON1     .byte 0x12                ;Constante de 8 bits
26 CON2     .short 0x5678             ;Constante de 16 bits
27
28 ;
29 RESET    mov.w    #__STACK_END,SP    ; Initialize stackpointer
30 StopWDT  mov.w    #WDTPW|WDTHOLD,&WDTCTL ; Stop watchdog timer
31
32
```

Variables sin valor inicial

Constantes con valor inicial

Otras directivas CCS

- `.bss` reserva espacio para una variable sin valor inicial. Recibe dos parametros: el nombre de la variable y cuantos bytes se reservan para ella
- Las constantes se almacenan en Flash junto con las instrucciones
- `.byte` declara una constante de 8 bits con valor inicial
- `.long` declara una constante de 32 bits

Operaciones aritméticas

- **Recordar la prioridad lógica aritmética**
- MOV fuente, destino fuente → destino
No modifica banderas
- ADD S,D $S+D \rightarrow D$ Modifica C V N Z
- ADDC S,D $S+D+C \rightarrow D$ Modifica C V N Z
- SUB S,D $D-S \rightarrow D$ Modifica C V N Z
- SUBC S,D $D-S-C \rightarrow D$ Modifica C V N Z
- INC D $D+1 \rightarrow D$ Modifica C V N Z
- DEC D $D-1 \rightarrow D$ Modifica C V N Z

Nota: Como la resta se hace sacando el complemento a dos del sustraendo y sumando, la bandera de acarreo es igual al negado del préstamo de la resta

Suma multipalabra IAR

```

        RSEG      CSTACK      ; pre-declaration of segment
        RSEG      CODE        ; place program in 'CODE' segment
cop1:   DC32      0xfedcba98   ;operando 1
cop2:   DC32      0x76543210   ;operando 2

init:   MOV       #SFE(CSTACK), SP ; set up stack

main:   NOP          ; main program
        MOV.W    #WDTPW+WDTHOLD, &WDCTL ; Stop watchdog timer

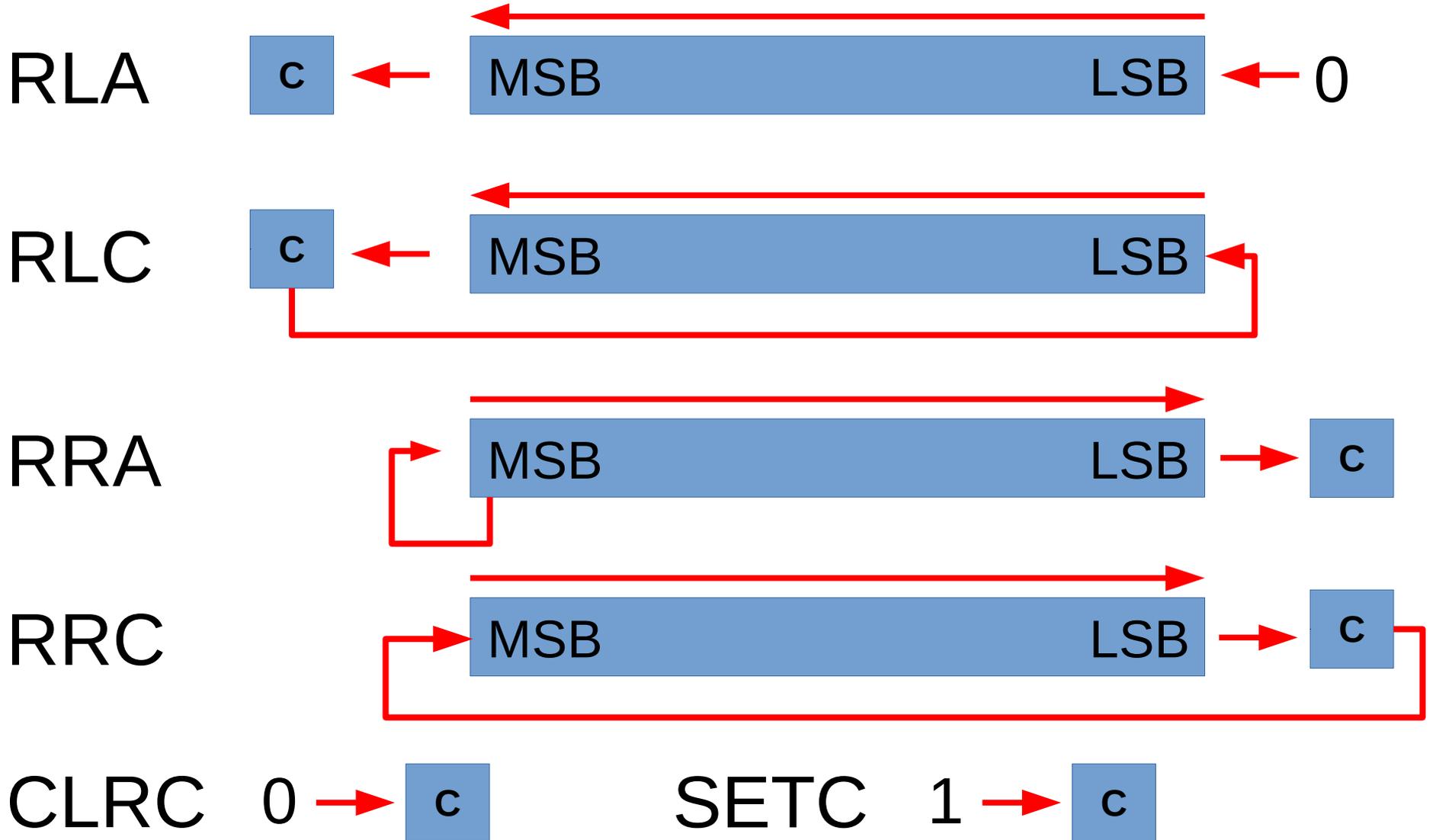
        MOV      cop1, R4      ;Suma la palabra baja
        ADD     cop2, R4
        MOV     R4, res        ;Almacena el resultado
        MOV     cop1+2, R5     ;Suma la palabra baja
        ADDC   cop2+2, R5
        MOV     R5, res+2     ;Almacena el resultado

        JMP     $              ; jump to current location '$'
                                   ; (endless loop)
```

Suma multipalabra en CCS

```
21 ;
22 ;definicion de constantes
23
24 CONSA      .long 0x12345678,0xaabbccdd
25 CONSB      .byte 0x01,0x2,0x3,0x4,0x5,0x6,0x7,0x8
26
27 ;-----
28 RESET      mov.w   #__STACK_END,SP          ; Initialize stackpointer
29 StopWDT    mov.w   #WDTPW|WDTHOLD,&WDTCTL    ; Stop watchdog timer
30
31            mov     &CONSA,r4                ;r4=parte baja de A
32            mov     &CONSA+2,r5              ;r5 parte alta de A
33            add     &CONSB,r4                ;suma la parte baja de B
34            addc   &CONSB,r5                ;suma la parte alta de B y el acarreo
35            mov     r4,&resultado             ;almacena la parte baja del resultado
36            mov     r5,&resultado+2         ;almacena la parta alta del resultado
37 ;-----
38 ; Main loop here
```

Rotaciones



RLA, RLC, RRA y RRC modifican N y Z y V=0

Corrimientos multipalabra

- Se tiene un numero de 32 bits en r4 (parte baja) y r5 (parte alta)

- Corrimiento a la izquierda de 32 bits

```
rla r4
```

```
rlc r5
```

- Corrimiento a la derecha de 32 bits

Con signo

```
rra r5
```

```
rrc r4
```

Sin signo

```
clrc
```

```
rrc r5
```

```
rrc r4
```

Multiplicación por corrimientos y sumas

- Esta técnica es útil en procesadores sin instrucción de multiplicación y en casos en que es más rápida que la instrucción de multiplicación general
- Recordar que una multiplicación es una suma abreviada.
 $5*a = a + a + a + a + a$
- Un corrimiento a la izquierda equivale a una multiplicación por 2
- Con corrimientos a la izquierda se puede multiplicar por cualquier entero positivo. Ejemplo: $7*a = (a \ll 1 + a) \ll 1 + a = a \ll 2 + a \ll 1 + a$
- Multiplicar por un entero negativo implica multiplicar por su valor absoluto y sacar el complemento a dos

Instrucciones de salto

- `CMP S,D D-S` Modifica C V N Z
- `JMP etq` Salta incondicionalmente a `etq`
- `JEQ/JZ etq` Salta si $Z==1$ a `etq`
- `JNE/JNZ etq` Salta si $Z==0$ a `etq`
- `JC/JHS etq` Salta si $C==1$ a `etq`
- `JNC/JLO etq` Salta si $C==0$ a `etq`
- `JN etq` Salta si $N==1$ a `etq`
- `JGE etq` Salta si $(N \text{ xor } V)==0$ a `etq`
- `JL etq` Salta si $(N \text{ xor } V)==1$ a `etq`

Si no se cumple la condición, se ejecuta la siguiente instrucción

Prueba de condiciones con comparación y saltos

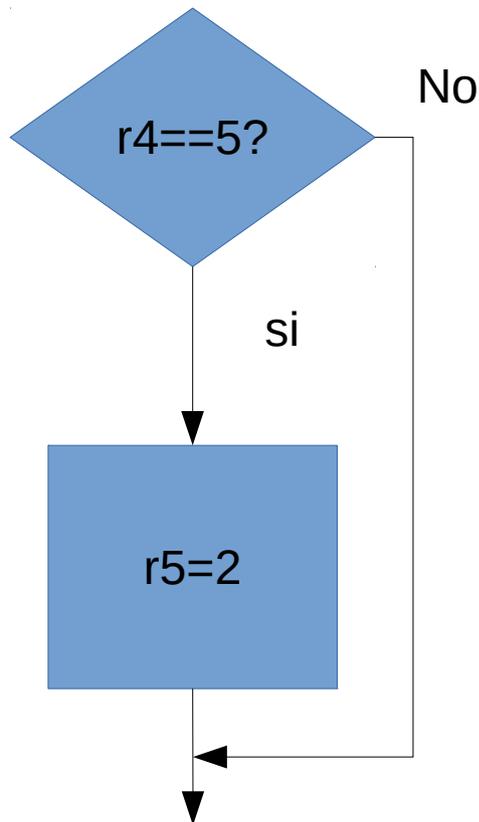
La secuencia de instrucciones

```
cmp r4, r5  
jge etiqueta
```

debe interpretarse como:

si R5 es mayor igual que R4 (interpretados como números con signo), entonces brinca a Etiqueta, sino, ejecuta la instrucción siguiente.

Ejemplo estructura if



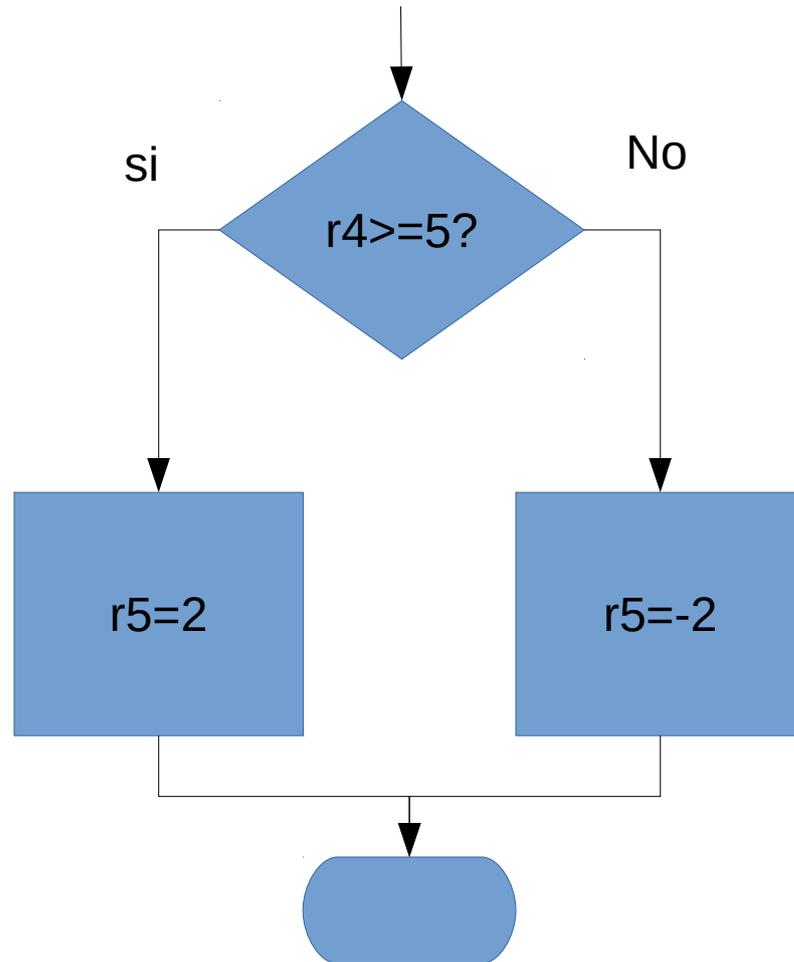
```
cmp #5,r4
jne FIN
mov #2,r5
FIN:
```

Usar la condición
contraria

```
cmp #5,r4
je SI
jmp FIN
SI: mov #2,r5
FIN:
```

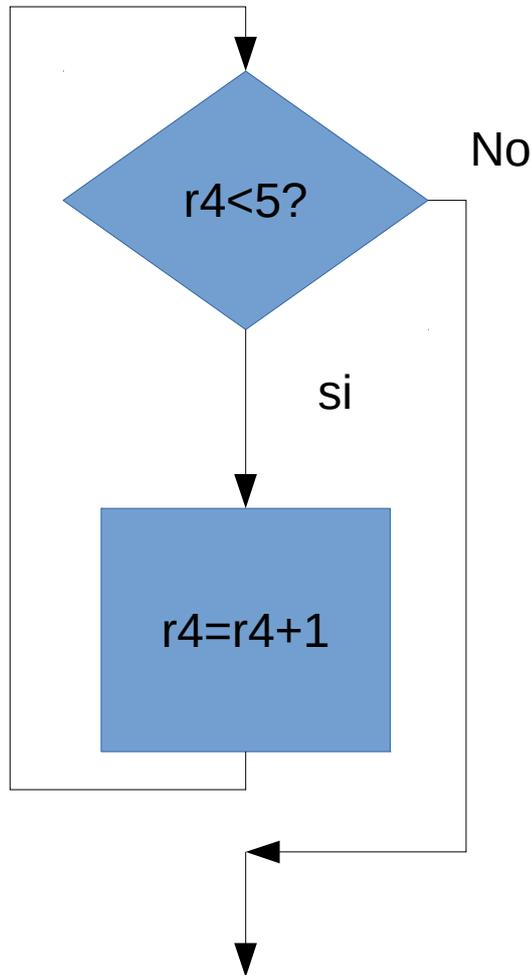
Usar la condición
normal para saltar
un salto incondicional

Ejemplo estructura if else



```
cmp #5,R4
jlo ELSE
    mov #2,R5
    jmp FIN
ELSE:  mov #-2,R5
FIN:
```

Ejemplo estructura while



```
WHILE: cmp #5,r4  
       jhs FIN  
       inc r4  
       jmp WHILE
```

FIN:

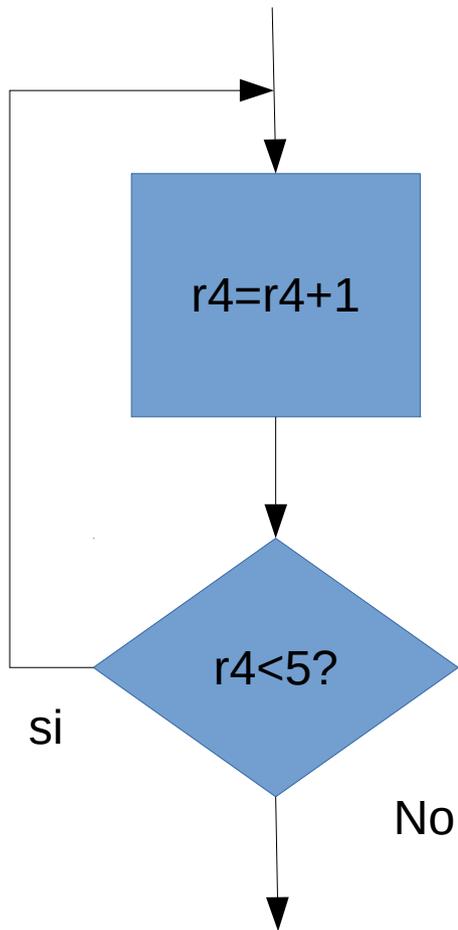
```
WHILE  cmp #5,r4  
       jlo SI  
       jmp FIN  
SI:    inc r4  
       jmp WHILE
```

FIN:

Usar la condición
contraria

Usar la condición
normal para saltar
un salto incondicional

Ejemplo estructura do while



```
DO:      inc r4  
        cmp #5,r4  
        jlo DO
```

Estructura en C	== / != / >= / <
<pre>if (a op b) { Bloque1; } ...</pre>	<pre>cmp b,a jne/jeq/jlo/jhs FINSI Bloque1 FINSI: ...</pre>
<pre>if (a op b) { Bloque1; }else{ Bloque2; } ...</pre>	<pre>cmp b,a jne/jeq/jlo/jhs ELSE Bloque1 jmp FINSI ELSE: Bloque2 FINSI: ...</pre>
<pre>while (a op b) { Bloque1; } ...</pre>	<pre>WHILE: cmp b,a jne/jeq/jlo/jhs FINW Bloque1 jmp WHILE FINW: ...</pre>
<pre>do { Bloque1 }while (a op M); ...</pre>	<pre>DO: Bloque1 cmp b,a jeq/jne/jhs/jlo DO ...</pre>

Estructura en C	>	<=
<pre>if (a op b) { Bloque1; } ...</pre>	<pre>cmp b,a jlo FINSI jeq FINSI Bloque1 FINSI: ...</pre>	<pre>cmp b,a jlo ETQ1 jne FINSI ETQ1: Bloque1 FINSI: ...</pre>
<pre>if (a op b) { Bloque1; }else{ Bloque2; } ...</pre>	<pre>cmp b,a jlo ELSE jeq ELSE Bloque1 jmp FINSI ELSE: Bloque2 FINSI: ...</pre>	<pre>cmp b,a jlo ETQ1 jne ELSE ETQ1: Bloque1 jmp FINSI ELSE: Bloque2 FINSI: ...</pre>
<pre>while (a op b) { Bloque1; } ...</pre>	<pre>WHILE: cmp b,a jlo FINW jeq FINW Bloque1 jmp WHILE FINW: ...</pre>	<pre>WHILE: cmp b,a jlo ETQ1 jne FINW ETQ1: Bloque1 jmp WHILE FINW: ...</pre>
<pre>do { Bloque1 }while (a op M); ...</pre>	<pre>DO: Bloque1 cmp b,a jlo FINDO jne DO FINDO: ...</pre>	<pre>DO: Bloque1 cmp b,a jlo DO jeq DO ...</pre>

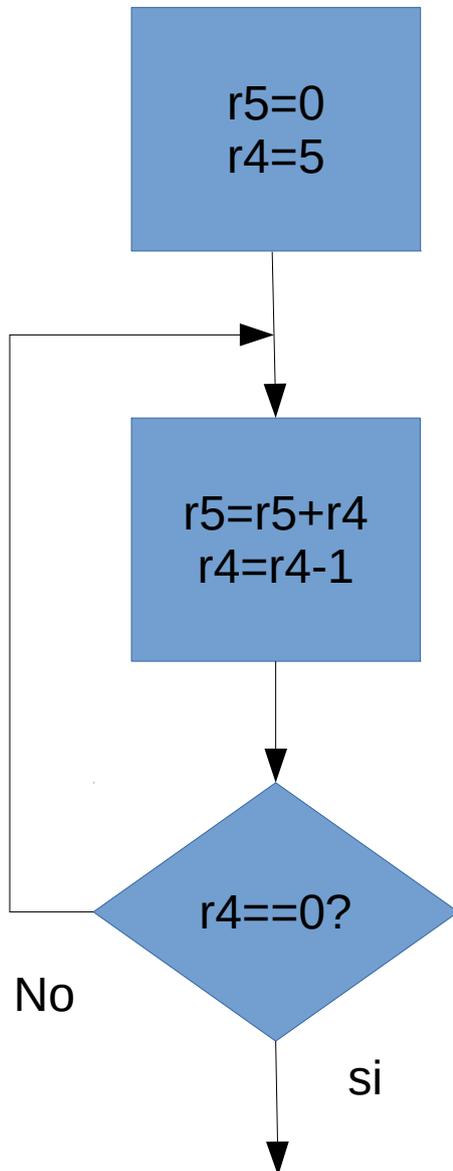
Saltos para números con signo y sin signo

Operador	Con signo		Sin signo	
>=	JGE	Jump if Greater Equal	JHS	Jump if Higher Same
>	JL	Jump if Less than	JLO	Jump if Lower

Ciclo for

- En lenguajes de alto nivel lo usual es que el contador comience en 0 o 1 y se incremente
- En lenguaje ensamblador es más usual que el contador inicie en el número de iteraciones que debe hacer el ciclo for y se decremente hasta llegar a 0

Ejemplo ciclo for



```
FOR:      mov #0,r5  
          mov #5,r4  
          add r4,r5  
          dec r4  
          jnz FOR  
          ...
```

Manejo de arreglos de números de 8 bits

Dirección	Contenido	Dir. simbólica
0x207	Arre8[7]	Arre8+7
0x206	Arre8[6]	Arre8+6
0x205	Arre8[5]	Arre8+5
0x204	Arre8[4]	Arre8+4
0x203	Arre8[3]	Arre8+3
0x202	Arre8[2]	Arre8+2
0x201	Arre8[1]	Arre8+1
0x200	Arre8[0]	Arre8

- Recordar que cada localidad de memoria puede almacenar solo un byte
- Con números de 8 bits, cada elemento del arreglo ocupa una localidad de memoria
- El índice del elemento y el desplazamiento de la dirección de inicio del arreglo coinciden

Manejo de arreglos de números de 16 bits

Dirección	Contenido	Dir. simbólica
0x207	Arre16[3]	Arre16+7
0x206		Arre16+6
0x205	Arre16[2]	Arre16+5
0x204		Arre16+4
0x203	Arre16[1]	Arre16+3
0x202		Arre16+2
0x201	Arre16[0]	Arre16+1
0x200		Arre16

- Con números de 16 bits, cada elemento del arreglo ocupa dos localidades de memoria
- El desplazamiento de la dirección de inicio del arreglo es el doble del índice del elemento

Ejemplo: llenar un arreglo con los valores del 1 al 5

- Números de 8 bits

```
clr r4
mov #1, r5
ciclo:
```

```
    mov.b r5, arre8(r4)
    inc r5
    inc r4
```

```
cmp #5, r4
jlo ciclo
```

...

- Números de 16 bits

```
clr r4
mov #1, r5
ciclo:
```

```
    mov r5, arre16(r4)
    inc r5
    inc r4
    inc r4
```

```
cmp #5*2, r4
jlo ciclo
```

...

Modo de
direccionamiento
indexado

Instrucciones lógicas bit a bit

- AND s,d $s \text{ and } d \rightarrow d$, modifica N,Z,C V=0
- XOR s,d $s \text{ xor } d \rightarrow d$, modifica N,Z,C,V
- BIT s,d $s \text{ and } d$, modifica N,Z,C V=0
- BIS s,d $s \text{ or } d \rightarrow d$, no modifica N,Z,C,V
- BIC s,d $\text{not } s \text{ and } d \rightarrow d$, no modifica N,Z,C,V

Ejemplos de manipulación de bits

- Se desea probar el bit 5 del registro de entrada del puerto1, si es cero incrementar r4, sino decrementar r4 :

```
        bit #00100000, &P1IN
        jnz ELSE
            inc r4
        jmp FINSI
ELSE    dec r4
FINSI  ...
```

Ejemplos de manipulación de bits 2

- Poner el bit 3 del registro de salida del puerto1 en uno:

```
bis #00001000, &P1OUT
```

- Poner el bit 1 del registro de salida del puerto1 en cero:

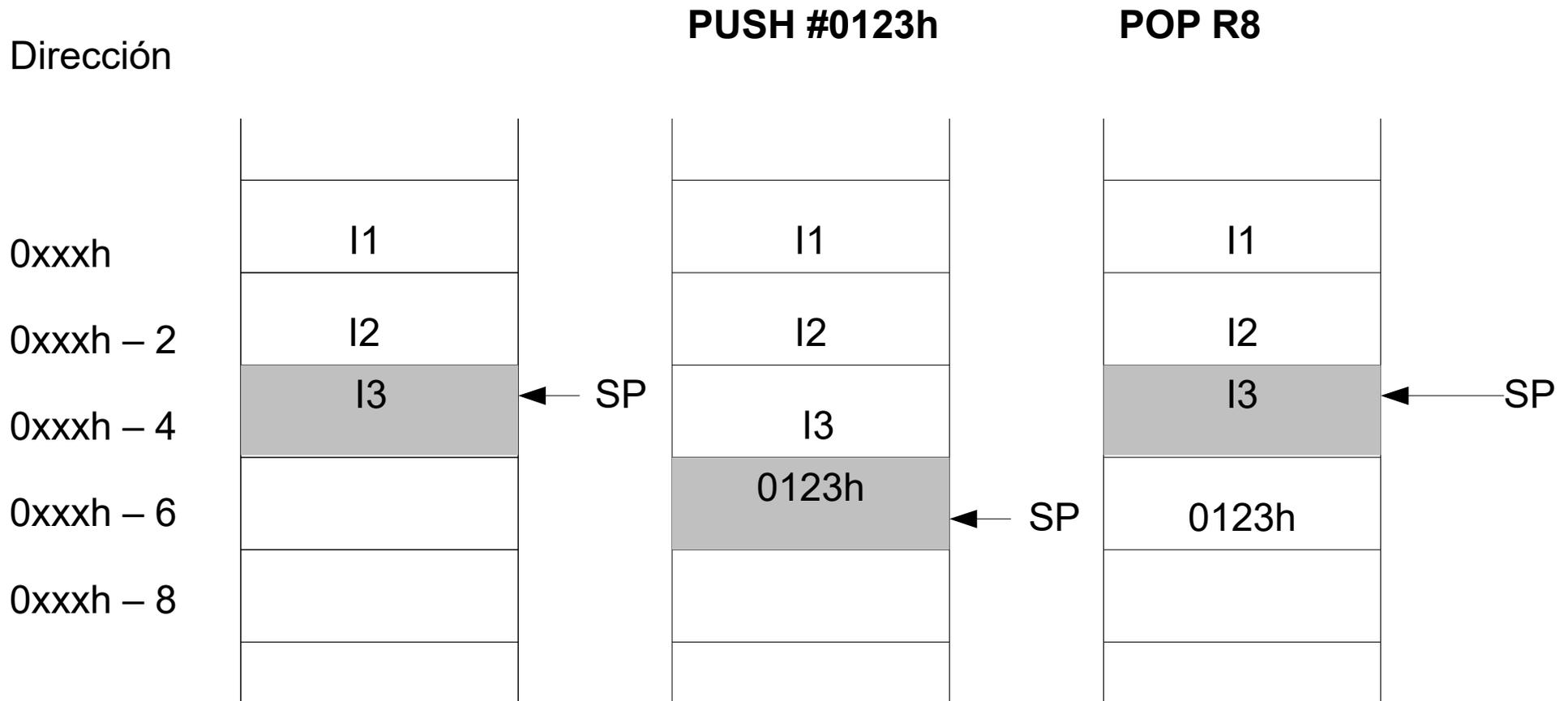
```
bic #00000010, &P1OUT
```

- Negar el bit 6 del registro de salida del puerto1:

```
xor #01000000, &P1OUT
```

Manejo de Pila del MSP430

- PUSH s Mete una palabra a la pila $sp-2 \rightarrow sp, s \rightarrow @sp$
- POP d Saca una palabra de la pila $@sp \rightarrow d, sp+2 \rightarrow sp$



Otras instrucciones

- CALL etq $SP-2 \rightarrow SP, PC+2 \rightarrow @SP, etq \rightarrow PC$
Llamada a subrutina (push PC, jmp etq)
- RET $@SP \rightarrow PC, SP+2 \rightarrow SP$
Retorno de subrutina (pop PC)
- RETI $@SP \rightarrow SR, SP+2 \rightarrow SP$ (POP SR)
 $@SP \rightarrow PC, SP+2 \rightarrow SP$ (POP PC)
- SWPB d intercambia bytes
- SXT d extensión de signo

Multiplicación Binaria

- Multiplicación de un número por un bit

0101 1100 $\times 0 = 0000$ 0000

0101 1100 $\times 1 = 0101$ 1100

Multiplicación binaria

- Multiplicación de dos números de 4 bits

$$\begin{array}{r} 0110 \\ \times 1100 \\ \hline 0000 \\ 00000 \\ 011000 \\ \hline 0110000 \\ \hline 1001000 \end{array}$$

Algoritmo de multiplicación por sumas y corrimientos

Entradas:

multiplicador y multiplicando

Producto=0

Repetir el numero de bits{

 Producto<<=1;

 si (MSB del multiplicador!=0)

 producto+=multiplicando;

 multiplicador<<=1;

}

División binaria

- División de dos números de 4 bits

$$\begin{array}{r} 0 \\ 0110 \overline{) 1100 \ 0110} \end{array}$$

División binaria

- División de dos números de 4 bits

$$\begin{array}{r} 00 \\ 0110 \overline{) 1100 \ 0110} \end{array}$$

División binaria

- División de dos números de 4 bits

$$\begin{array}{r} 001 \\ 0110 \overline{) 1100 \ 0110} \\ \underline{-110} \\ 0 \end{array}$$

El residuo es mayor o igual al divisor
LSB de cociente=1

Se resta el divisor
al residuo

División binaria

- División de dos números de 4 bits

$$\begin{array}{r} 0010 \\ \hline 0110 \overline{) 1100 \ 0110} \\ \underline{-110} \downarrow \\ 00 \end{array}$$

Se pasa un bit del divisor al residuo

Si el residuo es menor al divisor, el LSB del cociente se deja en 0

Algoritmo de división por restas y corrimientos

Entradas: dividendo y divisor

```
cociente=0;
```

```
residuo=0;
```

```
Repetir el numero de bits del dividendo
```

```
{
```

```
    cociente<<=1;
```

```
    Pasar MSB del dividendo al residuo
```

```
    si (residuo>=divisor) {
```

```
        residuo=residuo-divisor;
```

```
        LSB de cociente=1;
```

```
}
```

Directivas para creación de librerías

- CCS
 - `.def` exporta un símbolo para que el enlazador lo pueda usar
 - `.ref` indica que un símbolo esta definido en otro archivo
- IEW
 - `PUBLIC` exporta un símbolo para que el enlazador lo pueda usar
 - `EXTERN` indica que un símbolo esta definido en otro archivo

Multiplicador por Hardware

- Periférico externo al CPU capaz de realizar multiplicación sin signo, con signo, Multiplica y acumula con signo y sin signo
- Puede trabajar con todas las combinaciones de operandos de 8 y 16 bits
- La operación que realiza depende de donde se almacene el primer operando
- El resultado esta listo tres ciclos de reloj después de escribir el operando 2

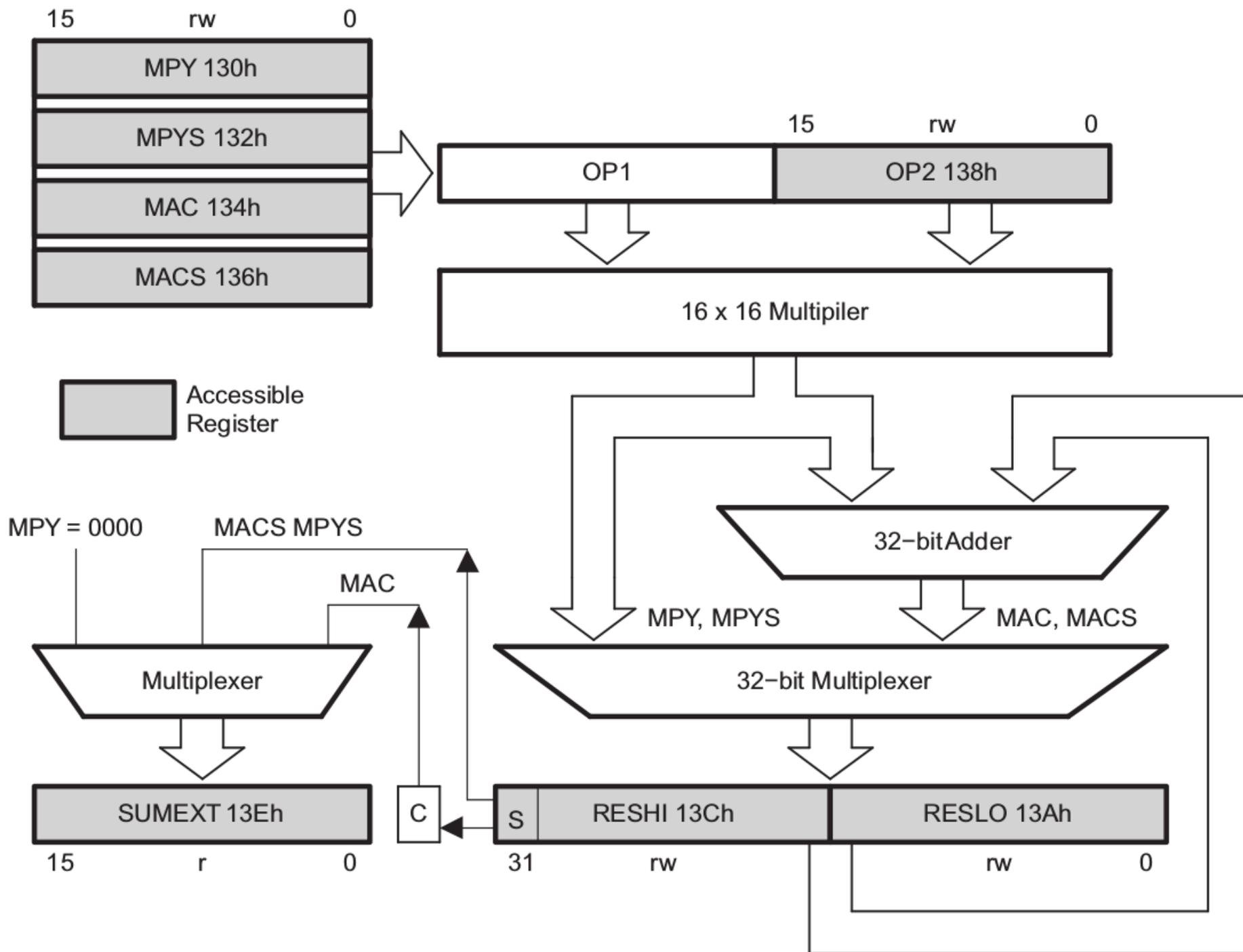


Figure 11-1. Hardware Multiplier Block Diagram

Interrupciones

- Es una llamada a subrutina hecha por el hardware.
- La rutina llamada se conoce como rutina de atención de interrupción
- Un periférico puede tener una o mas interrupciones asociadas
- La dirección de inicio de la rutina se almacena en una dirección de memoria específica, llamada vector de interrupción

Tabla de vectores de interrupción

- Todos los vectores de interrupción se encuentran agrupados en la tabla de vectores de interrupción
- Cada vector es de 16 bits
- También se encuentra el vector de reset en la tabla de vectores de interrupciones. Este contiene la dirección de la primera instrucción a ejecutar

INTERRUPT SOURCE	INTERRUPT FLAG	SYSTEM INTERRUPT	WORD ADDRESS	PRIORITY
Power-Up External Reset Watchdog Timer+ Flash key violation PC out-of-range ⁽¹⁾	PORIFG RSTIFG WDTIFG KEYV ⁽²⁾	Reset	0FFFEh	31, highest
NMI Oscillator fault Flash memory access violation	NMIIFG OFIFG ACCVIFG ⁽²⁾⁽³⁾	(non)-maskable (non)-maskable (non)-maskable	0FFFCh	30
Timer1_A3	TA1CCR0 CCIFG ⁽⁴⁾	maskable	0FFFAh	29
Timer1_A3	TA1CCR2 TA1CCR1 CCIFG, TAIFG ⁽²⁾⁽⁴⁾	maskable	0FFF8h	28
Comparator_A+	CAIFG ⁽⁴⁾	maskable	0FFF6h	27
Watchdog Timer+	WDTIFG	maskable	0FFF4h	26
Timer0_A3	TA0CCR0 CCIFG ⁽⁴⁾	maskable	0FFF2h	25
Timer0_A3	TA0CCR2 TA0CCR1 CCIFG, TAIFG ⁽⁵⁾⁽⁴⁾	maskable	0FFF0h	24
USCI_A0/USCI_B0 receive USCI_B0 I2C status	UCA0RXIFG, UCB0RXIFG ⁽²⁾⁽⁵⁾	maskable	0FFEEh	23
USCI_A0/USCI_B0 transmit USCI_B0 I2C receive/transmit	UCA0TXIFG, UCB0TXIFG ⁽²⁾⁽⁶⁾	maskable	0FFEC	22
ADC10 (MSP430G2x53 only)	ADC10IFG ⁽⁴⁾	maskable	0FFEAh	21
			0FFE8h	20
I/O Port P2 (up to eight flags)	P2IFG.0 to P2IFG.7 ⁽²⁾⁽⁴⁾	maskable	0FFE6h	19
I/O Port P1 (up to eight flags)	P1IFG.0 to P1IFG.7 ⁽²⁾⁽⁴⁾	maskable	0FFE4h	18
			0FFE2h	17
			0FFE0h	16
See ⁽⁷⁾			0FFDEh	15
See ⁽⁸⁾			0FFDEh to 0FFC0h	14 to 0, lowest