SISTEMAS BASADOS EN MICROPROCESADOR

Apellidos:	SOLUCIÓN	P1	P2	P3
•				
Nombre:				

Duración 2:00 horas

- 1.- (3 puntos) Preguntas cortas:
 - a) Escriba un trozo de código en ensamblador que multiplique por 24 el contenido de R12.

SOLUCIÓN

```
mov.w r12, r13 ;R13 = R12 = A
rla.w r12 ;R12 = 2A
add.w r13, r12 ;R12 = 2A + A = 3A
rla.w r12 ;R12 = 6A
rla.w r12 ;R12 = 12A
rla.w r12 ;R12 = 24A
```

b) Escriba un trozo de código que salte a la etiqueta SeCumple si $3 \le R12 \le 10$ o $30 \le R12 \le 100$. En caso contrario, sigue ejecutándose la siguiente línea.

SOLUCIÓN

```
Cond1 cmp.w #3, r12 ;R12 >= 3?
jlo Cond2 ;...no, comprobar la otra condición
cmp.w #10+1, r12 ;...sí. R12 < 11?
jlo SeCumple ;...sí, se cumple la condición

Cond2 cmp.w #30, r12 ;...no. R12 >= 30?
jlo Sigue ;...no, seguir con el código
cmp.w #100+1, r12 ;...sí. R12 < 101?
jlo SeCumple ;...sí, se cumple la condición

Sigue ... ;Aquí sigue el código si no se cumple la condición
```

c) Escriba el código necesario para llamar a la función suma 64 que suma dos números de 64 bits. El prototipo es long long suma 64 (long long a, long long b);
z = suma 64 (x, y);

x, y y z son variables de 64 bits que debe declarar previamente.

SOLUCIÓN

```
.bss x, 4
                  ;Definir x
.bss y, 4
                  ;Definir y
.bss z, 4
                   ;Definir z
mov.w & x+0, r12
mov.w & x+2, r13
mov.w & x+4, r14
mov.w & x+6, r15; Pasar a
push.w &y+6
push.w &y+4
push.w &y+2
push.w &y+0
                  ;Apilar b
call #suma64
                  ;Hacer la suma
                  ;Retirar b de la pila
add.w #8, sp
mov.w r12, &z+0
mov.w r13, &z+2
mov.w r14, &z+4
mov.w r15, &z+6
                  ;Guardar resultado en z
```

d) Describa qué es el perro guardián y para qué se usa.

CRITERIO DE CORRECCIÓN

2.- (3 puntos) Analice el siguiente código e indique qué hace. Señale si sigue o no el convenio de

llamada de C. En caso afirmativo, muestre el prototipo. En caso negativo, enumere los parámetros de entrada/salida, ubicación y tipo. Calcule el número de ciclos de ejecución, así como el tiempo total para $f_{\rm MCLK}$ =1MHz. Ensamble manualmente el programa. ¿Cuántas palabras ocupa el código?

;		Emulación	CiclosCódigo máquina	
; nss	mov.w #BIT0, r13	·		_
nssb	bit.w r13, r12	;		
	rlc.w r14	;		
	rla.w r13	;		
	jnc nssb mov.w r14, r12	<i>;</i>		
	ret	;;		<u></u>

SOLUCIÓN

a) Análisis:

```
nss mov.w #BITO, r13 ;R13=1 (BITO activo)
nssb bit.w r13, r12 ;Copiar bit activo de R13 en C
rlc.w r14 ;Bit saliente de R12 entra por la derecha en R14
rla.w r13 ;Preparar sig. bit (de menos a más significativo)
jnc nssb ;Hemos terminado? ...no. Cerrar el bucle
mov.w r14, r12 ;...sí, salida por R12
```

La subrutina prepara una máscara en R13 que recorre los bits del registro desde el menos al más significativo. Con esa máscara se copia el bit que corresponda al carry para, a continuación, copiar dicho bit de R12 en R14 introdiciéndolo por la derecha. Finalmente se desplaza R13 para preparar el siguiente bit a sondear. Si el único bit a 1 de R13 sale del registro y pasa al C, el proceso se ha terminado. Se sale dejando en R12 la palabra construida, que resulta ser la misma de entrada invirtiendo el orden los bits (el más significativo con el menos).

La entrada y la salida es por R12 y no se alteran los registros R4 a R10, por lo que podemos decir que sigue el convenio de llamada de C. El prototipo sería:

```
int nss (int a);
```

Tiempo de ejecución:

Se ha comentado el código para expresar las instrucciones emuladas y el número de ciclos de cada instrucción. El número total de ciclos es 5+5*16=85. Para una frecuencia de 1MHz, el tiempo total sería de 85µs.

Ensamblado:

Se ha comentado el código para expresar la codificación de las instrucciones de tipo I (las que tienen 2 operandos), las de tipo II (las que tienen 1 operando) y las de salto relativo. En éstas sólo hay que codificar la condición y el desplazamiento, que se calcula como el número de palabras desde el origen (instrucción posterior al salto), al destino, es decir, -4, que en complemento a 2 es 1111111100. Cada instrucción ocupa una palabra, dando un total de 7 palabras o 14 bytes.

```
; Emulación Código máquina
; OpCd -Rf- DdBDf -Rd-(tipo I)
; 000100 OpC BDf -Rd-(tipo II)
```

CRITERIO DE CORRECCIÓN

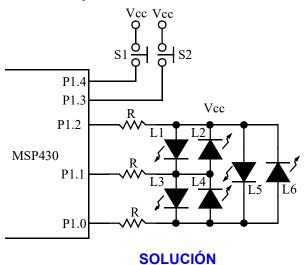
Análisis: 40%

Tiempo de ejecución: 20%

Codificación: 40%

3.- (4 puntos) Observe el montaje de la figura. Usa la técnica llamada *charlieplexing* para controlar 6 leds con sólo 3 puertos de E/S. Para ello se juega con el estado de los puertos que puede ser 0, 1, o Z (alta impedancia o entrada). Por ejemplo, L2 se enciende haciendo P1.2=0, P1.1=1, P1.0=Z. Inicialmente se enciende L1. Cada vez que se pulsa S1, se apaga el led actual y se enciende el siguiente (el siguiente al L6 es el L1). Cuando se pulsa S2, se apaga el actual y se enciende el anterior (el anterior al L1 y es el L6). Realice un programa en ensamblador del E/S por interrupciones y usando el menor consumo posible.

Considere los pulsadores libres de rebotes, el perro guardián desactivado, los puertos desbloqueados, pila inicializada y ACLK=LFXT en marcha con cristal de 32768Hz.



Dado que el pulsadores no tienen resistencia externa, hay que usar las internas. En este caso deben ser de *pull-down*. Se configuran sensibles en flanco de subida y se activan las interrupciones.

Los puertos de los leds se configuran en función de cuál se vaya a encender. Para simplificar el proceso, el vector TabLeds guarda el estado de los puertos P1.0 a P1.2. En el MSB de cada palabra se guarda el valor del registro de dirección (0: entrada, 1: salida) y en el LSB el valor de salida (en caso de entrada, da igual el valor). Sólo son significativos los bits 0-2 y 8-10. Inicialmente se enciende L1 y se entra en modo de bajo consumo a la espera de las pulsaciones.

La variable PLedActual va a contener en todo momento un puntero (dirección) a la máscara de configuración del led actual. Es decir, siempre va a contener una de las direcciones de TabLeds.

Dentro de la ISR se incrementa o decrementa la variable PLedActual y se corrige si se sale de los límites de la tabla. Finalmente se llama a SetLeds que establece el valor de todos los puertos para que se encienda solo el led escogido.

;Datos de configuración SW1BIT .equ BIT4 SW2BIT .equ BIT3

```
.equ P1IN
SWPORT
LEDPORT
         .equ P1IN
        ;Constantes calculadas
         .equ SW1BIT|SW2BIT
SWS
         ;Variables
         .bss PLedActual, 2 ; Puntero a led actual
:------
         ;bic.b #SWS, &SWPORT+PDIR; Switches como entrada
main
         bis.b #SWS, &SWPORT+PREN;...con resistencia
         bic.b #SWS, &SWPORT+POUT;...de pulldown
         bic.b #SWS, &SWPORT+PIES; Sensibles en flanco de subida
         bic.b #SWS, &SWPORT+PIFG; Borrar banderas de IRQ
         bis.b #SWS, &SWPORT+PIE; Habilitar IRQ
         mov.w #TabLeds, &LedActual; Led apunta al primer elemento de la tabla
         call #SetLeds ;Encender L1
         bis.w #GIE|LMP4, sr; Habilitar IRQ y dormir
:-----
; void SetLeds (void);
; Enciende el led actual (1-6) y apaga el resto.
; Conserrva todo para poder ser llamada desde ISR.
SetLeds push.w r12
         mov.w &PLedActual, r12;R12=Dir de lec actual en tabla
         mov.w @r12, r12 ;R12=Valor de configuración del led actual
         and.b #0x07, &LEDPORT+PDIR; Poner puertos de leds como entradas
         and.b #0x07, &LEDPORT+POUT; Enmascarar 3 lsb (salidas a 0)
         bis.b r12, &LEDPORT+POUT; Actualizar salidas (bits 0-2)
          swpb r12 ; Acceder a la parte de dirección de R12
         bis.b r12, &LEDPORT+PDIR; Activar puertos de salida (bits 0-2)
         pop.w r12
         ret
; Subrutina de servicio de interrupción de P1
P1ISR add.w &P1IV, pc
         reti
                           ;0: No IRQ
         reti
                            ;2: P1.0
                            ;4: P1.1
         reti
                           ;6: P1.2
         jmp P1 3
         jmp P1_3 ;8: P1.3 SW2
;jmp P1_4 ;10: P1.4 SW1
          ;Subrutina de atención al SW1
P1 4
         incd.w &PLedActual ;Incrementar led actual
         cmp.w #TabLedsFin+2, &PLedActual;Se ha pasado?
         jlo P1ISRFIn ;...no, salir cambiando led
         mov.w #TabLeds, &PLedActual;...sí, seguir con L1
         jmp P1ISRFIn ;Salir cambiando led
P1 3
         ;Subrutina de atención al SW2
         decd.w &LedActual ;Decrementar led actual
         cmp.w #TabLeds, &PLedActual;Se ha pasado?
         jhs P1ISRFIn ; Mayor o igual que el 1? ...sí, salir cambiando led
         mov.w #TabLedsFin, &PLedActual;...no, seguir con L6 y cambiar led
P1ISRFin call #SetLeds ;Encender led. No alterar registros
; TabLeds
; El MSB de cada entrada indica la dirección del puerto (0:entrada)
; El LSB el valor en caso de salida (no importa si entrada).
; Sólo importan los 3 LSB's de cada byte.
                               DIR OUT
TabLeds .word 0x0604 ;1, 110 10-
```

```
.word 0x0602 ;2, 110 01-
.word 0x0302 ;3, 011 -10
.word 0x0301 ;4, 011 -01
.word 0x0504 ;5, 101 1-0
TabLedsFin .word 0x0501 ;6, 101 0-1
.intvecRESET_VECTOR, main
.intvecPORT1_VECTOR, P1ISR
```

CRITERIO CORRECCIÓN

Programa principal: 30%SetLeds: 30%ISR 40%