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 Sigue ;...no, hemos terminado
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, 8
                 ;Definir x
.bss y, 8
                  ;Definir y
.bss z, 8
                  ;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
add.w #8, sp
                  ;Retirar b de la pila
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_{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	;	1 1	
	rla.w r13	;	1 1	-
	jnc nssb	;	1 1	
	mov.w r14, r12	;	1 1	
	ret	:		

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
ret
```

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)
                                                 001 Cnd Desplazami (salto)
          mov.w #BITO, r13
                                                 0100 0011 0001 1101 = 431D
                             ;mov.w #1, r13
nss
          bit.w r13, r12
                                                 1011 1101 0000 1100 = BD0C
nssb
                             ;
                             ;addc.w r14, r14 0110 1110 0000 1110 = 6E0E
          rlc.w r14
                             ;add.w r13, r13 0101 1101 0000 1101 = 5D0D
          rla.w r13
                                                 001 010 11111111100 = 2BFC
          jnc nssb
          mov.w r14, r12
                                                 0100 \ 1110 \ 0000 \ 1100 = 4E0C
                             ;mov.w @r1+,r0
                                                 0100 0001 0011 0000 = 4130
          ret.
```

CRITERIO DE CORRECCIÓN

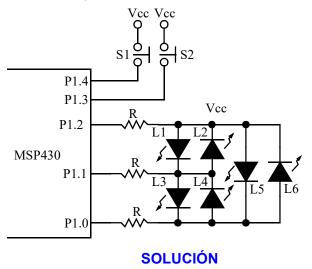
Análisis: 40% (Función 8, convenio 2)

• 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.

```
SWPORT .equ BIT3
LEDPORT .equ P1IN
       ;Constantes calculadas .equ SW1BIT|SW2BIT
         ; Variables
         .bss PLedActual, 2
                                          ;Puntero a led actual
       ;bic.b #SWS, &SWPORT+PDIR ;Switches como entrada 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
main
         bic.b #SWS, &SWPORT+PIFG
bis.b #SWS, &SWPORT+PIE
                                          ;Habilitar IRQ
          mov.w #TabLeds, &LedActual ;TabLeds=dir. primer elem. de tabla
                                          ;Encender L1
          call #SetLeds
         bis.w #GIE|LMP4, sr
                                          ;Habilitar IRQ y dormir
;-----
; void SetLeds (void);
                                                                v1.0
; Enciende el led actual (1-6) y apaga el resto.
; Conserrva todo para poder ser llamada desde ISR.
;-----
SetLeds push.w r12
                                        ;R12=Dir de led actual en tabla
         mov.w &PLedActual, r12
                                          ;R12=Valor de conf. del led actual
         mov.w @r12, r12
         bic.b #0x07, &LEDPORT+PDIR
bic.b #0x07, &LEDPORT+POUT
                                        ;Poner puertos de leds como entradas ;Enmascarar 3 lsb (salidas a 0)
                                          ;Actualizar salidas (bits 0-2)
                                          ;Acceder a la parte de dirección
          swpb r12
          bis.b r12, &LEDPORT+PDIR ;Activar puertos de salida (bits 0-2)
          pop.w r12
          ret
; P1ISR
; Subrutina de servicio de interrupción de P1
P1TSR
       add.w &P1IV, pc
         reti
                            ;0: No IRQ
                            ;2: P1.0
                            ;4: P1.1
         reti
         reti
                            ;6: P1.2
          jmp P1 3
          jmp P1_3 ;8: P1.3 SW2
;jmp P1_4 ;10: P1.4 SW1
P1 4
          ;Subrutina de atención al SW1
          ;...no, salir cambiando led
          jlo P1ISRFIn
          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?
                                          ;...sí, salir cambiando led
          jhs P1ISRFIn
         mov.w #TabLedsFin, &PLedActual ;...no, seguir con L6 y cambiar led
                                          ; Encender led. No alterar registros
P1ISRFin call #SetLeds
:------
; 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%