

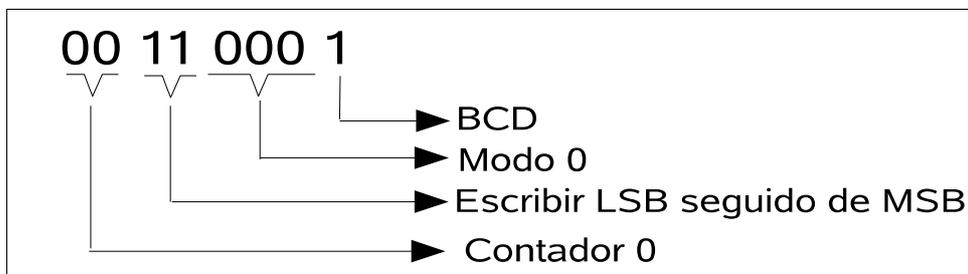
Problema 5

Cálculo de la temporización

Al ser el reloj externo de 100Khz, el periodo es de 10us. La temporización de 0,1s será de 100.000 us, por lo tanto el temporizador deberá contar hasta 10.000.

Programación del 8254

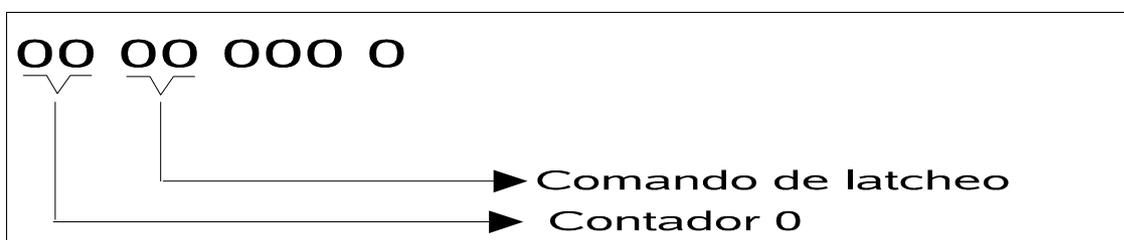
El 8254 se programará inicializándose a 10.000 y se comprobará cuando llega a cero. Se hará por programa, es decir, leyendo la cuenta del temporizador. Po lo tanto, no tiene demasiada importancia el modo que se use, ya que no se va a usar el pin de salida del temporizador para comprobar que llega a fin de cuenta. Voy a programarlo en modo 0, en BCD, inicializándolo a 9.999. La palabra de inicialización será:



La palabra de control se escribirá en el registro de control (posición 3 de E/S). A continuación se escribirá el LSB, que es 10011001b (o 99h) y a continuación el MSB, ambos a la posición del TMR0, que es la posición 0 de E/S.

Lectura de la cuenta del temporizador 0

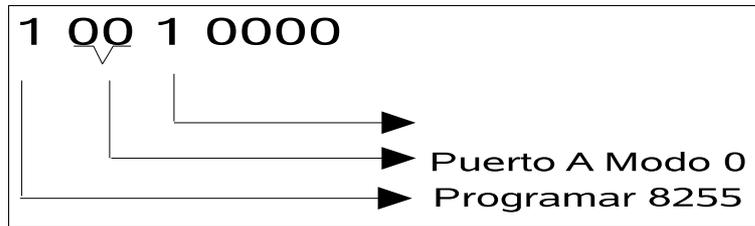
Para comprobar cuando llega a 0 el temporizador 0 habrá que leer su cuenta periódicamente. Para leer la cuenta hay que enviar un comando de latcheo, que es el siguiente:



El comando de latcheo se enviará al registro de control del 8254 (posición 3 de E/S). A continuación se leerá el LSB y luego el MSB ambos de la posición del temporizador 0 (posición 0 de E/S).

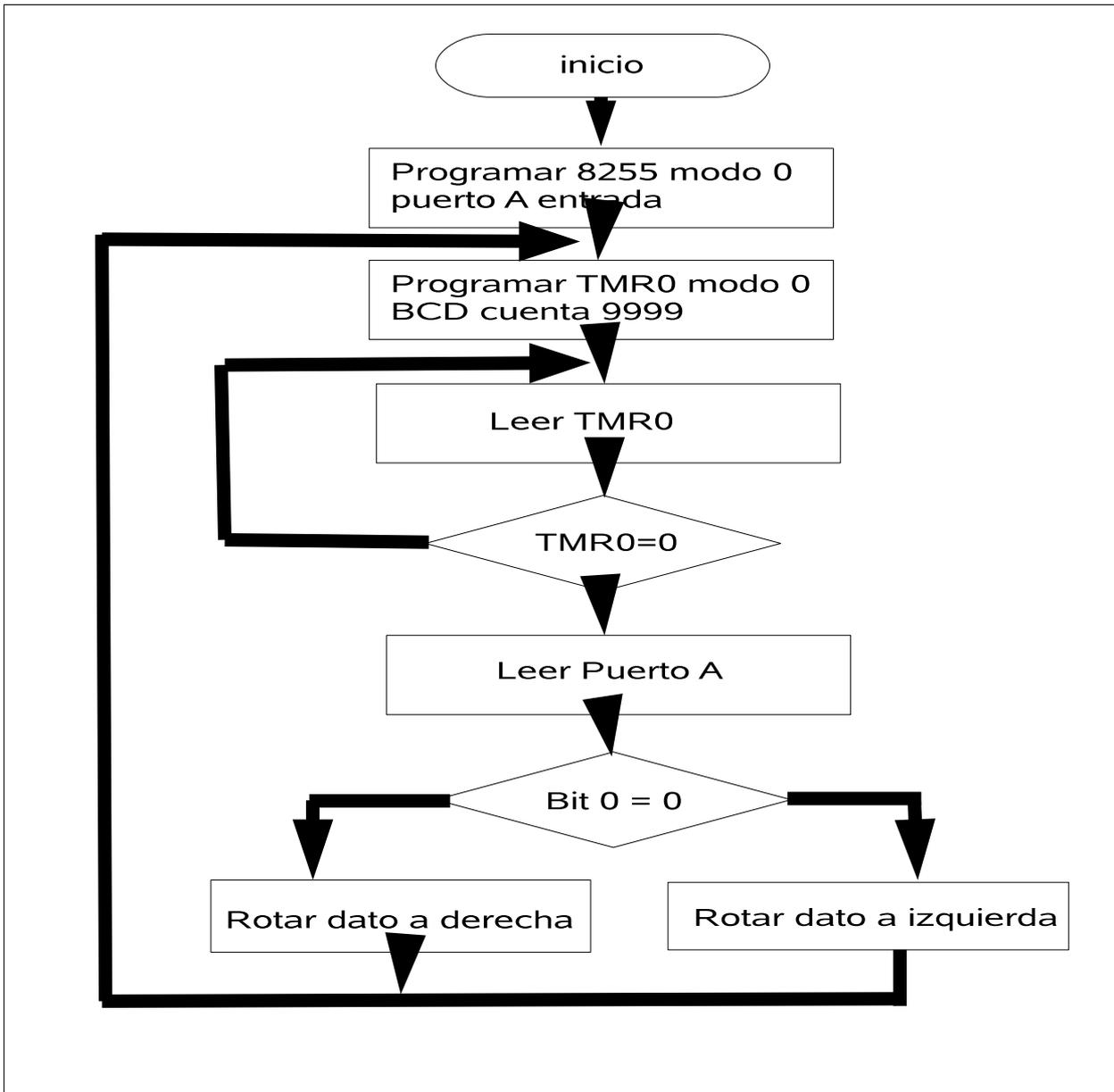
Programación del 8255

El 8255 se programará con el puerto A en modo 0 como entrada. El resto no importa (se escribirán como ceros el resto de bits). La palabra de inicialización será:



La palabra de inicialización se escribirá en el registros de control del 8255 que está en la posición 7 de E/S.

Diagrama de flujo del sistema



Código

```
;-----  
;Definición de datos  
;-----  
DATO EQU 0100h  
;-----  
; Programa principal  
;-----  
ORG 0  
;programación del 8255, puerto A modo 0  
MVI A, 10010000B ;palabra de control  
OUT 7 ;al registro de control  
  
;programación del temporizador 0 modo 0 BCD 9999  
PROG: MVI A, 00110001B ;palabra de control  
OUT 3 ;al registro de control  
MVI A, 99h  
OUT 0 ;LSB al temporizador 0  
OUT 0 ;MSB al temporizador 0  
;lectura del temporizador 0  
LEER: MVI A, 0  
OUT 3 ;comando de latcheo  
IN 0 ;lectura del LSB  
CPI 0 ; ¿LSB=0?  
JNZ LEER ; espera hasta que LSB=0  
IN 0 ;lectura del MSB  
CPI 0 ;¿MSB=0?  
JNZ LEER ; espera hasta que MSB=0  
  
IN 4 ;lectura del puerto A  
ANI 00000001b ; comprueba el bit 0  
JNZ IZDA ; si Bit0=1  
DCHA: LDA DATO ;carga el dato  
RRC ;rota a la derecha  
STA DATO ;lo vuelve a dejar en memoria  
JMP PROG
```

```

IZDA:      LDA DATO ;carga el dato
           RLC      ;rota a la izquierda
           STA DATO ;lo vuelve a dejar en memoria
           JMP PROG

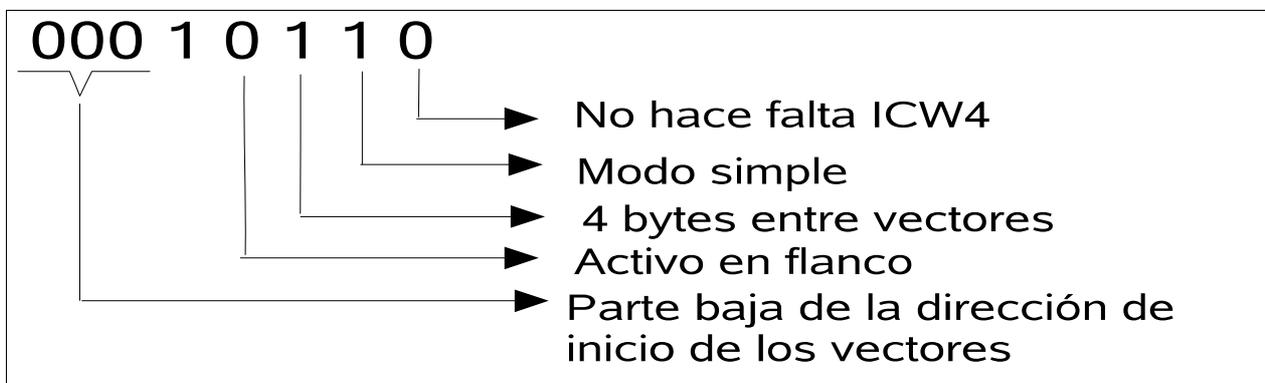
```

Problema 6

El programa será muy similar, excepto que habrá que inicializar el 8259 y que la parte más importante del programa (la que rota los datos y hace la temporización) no estará en el programa principal sino en la rutina de interrupción, y no se hará con un bucle, sino por interrupción en desbordamiento de la interrupción.

Programación del 8259

Para la programación del 8259 habrá que enviar las palabras de inicialización ICW1 e ICW2 (la ICW3 no es necesaria porque sólo hay un 8259 y la ICW4 no es necesaria porque el micro es un 8085). Se quiere que las posiciones de los vectores de interrupción empiecen en la posición 1000h (0001000000000000b) y estén separados por 4 bytes unos de otros. La interrupción se programará como activa en flanco de subida (no se dice nada en el enunciado sobre esto, se podría elegir también activa por nivel alto). La palabra de inicialización ICW1 será la siguiente:



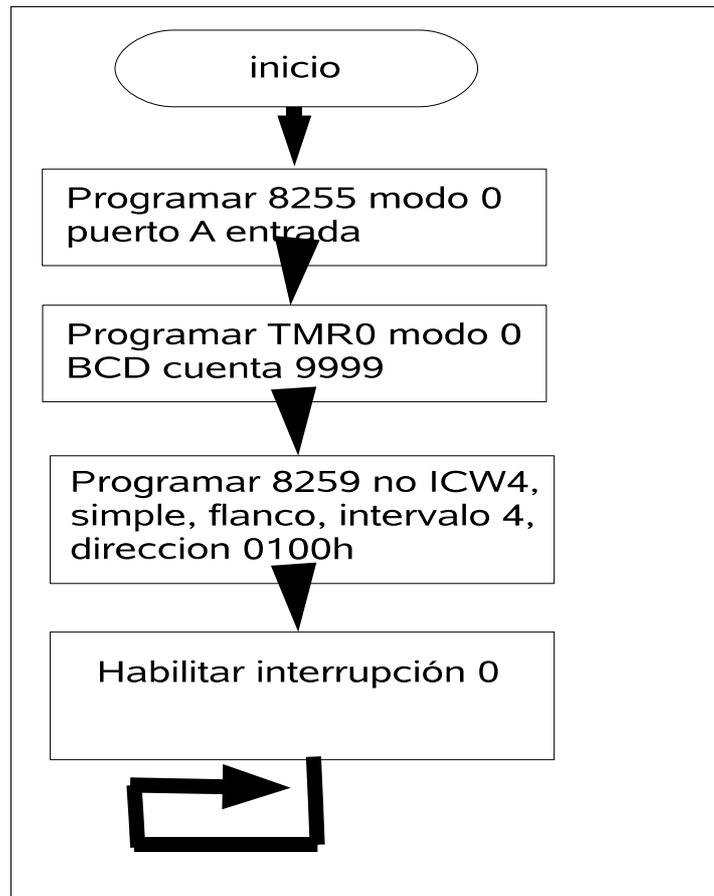
La palabra de inicialización ICW2 será los 8 bits altos de la dirección del inicio de los vectores, es decir, 00010000b

La palabra de operación para habilitar la interrupción 0, será la OCW1, donde cada bit de la palabra de control indica si la interrupción está habilitada (0) o deshabilitada (1), para habilitar sólo la interrupción 0 se enviará un código 11111110b al segundo registro del 8259 (dirección 9).

La palabra de operación para indicar el fin de interrupción será la OCW2, donde para indicar un Fin de Interrupción (EOI) automático, se enviará un carácter 00100000b a la dirección del primer registro del 8259 (posición 8).

Diagrama de flujo

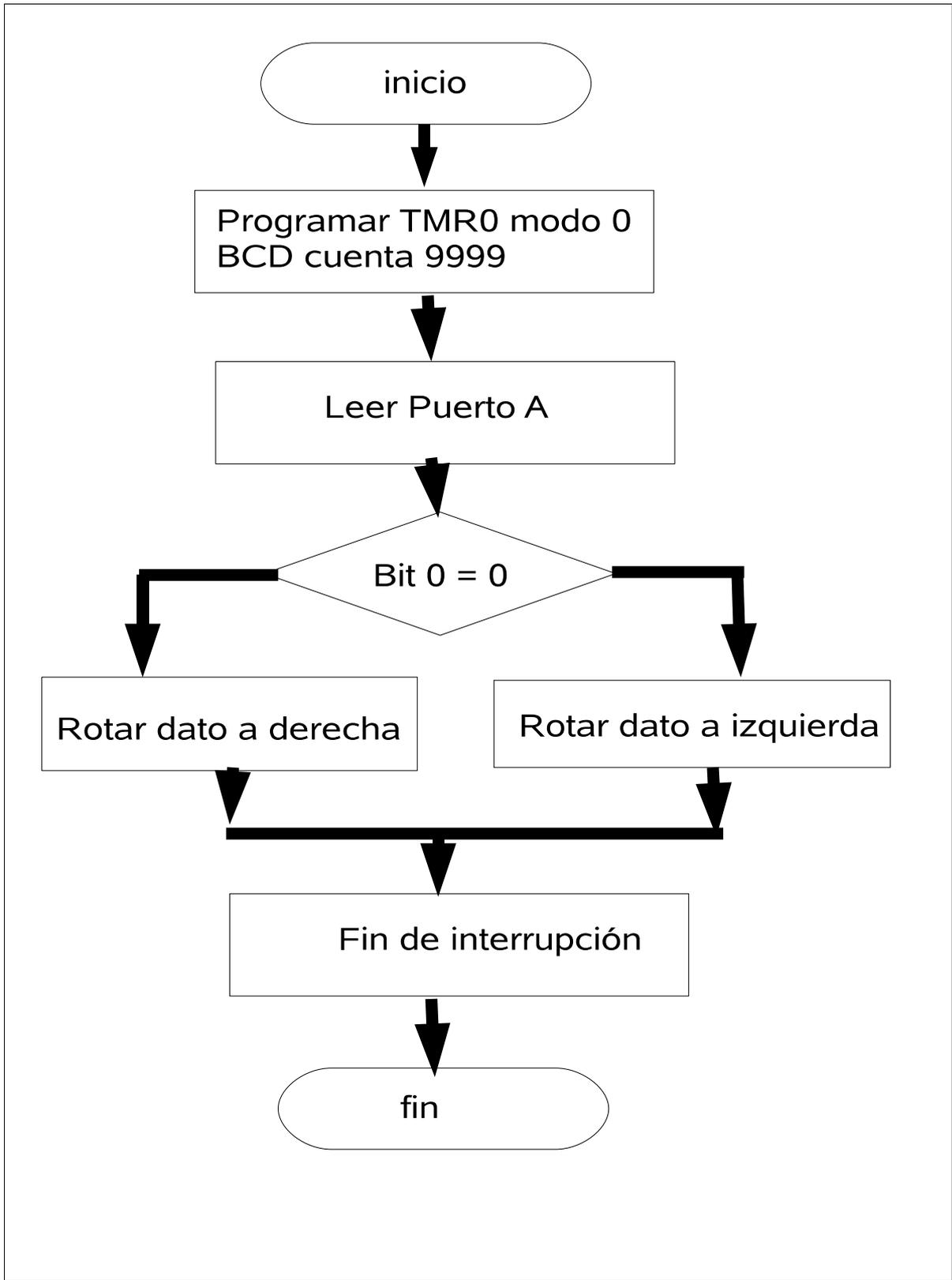
El diagrama de flujo del programa principal será el siguiente



El programa programará los dispositivos, lanzará el temporizador, habilitará las interrupciones y se quedará sin hacer nada en un bucle infinito.

El resto lo hará la interrupción. Cuando el temporizador llegue a fin de cuenta (0), producirá la interrupción 0, que volverá a programar el TMR0 para que vuelva a realizar la temporización, leerá el puerto y rotará el dato.

La rutina de la interrupción, como es la 0, estará en la primera posición de los vectores de interrupción: la 1000h.



Código

```
;-----  
;Definición de datos  
;-----  
DATO EQU 0100h  
;-----  
; Programa principal  
;-----  
ORG 0  
;programación del 8255, puerto A modo 0  
MVI A, 10010000B ;palabra de control  
OUT 7 ;al registro de control  
  
;programación del temporizador 0 modo 0 BCD 9999  
MVI A, 00110001B ;palabra de control  
OUT 3 ;al registro de control  
MVI A, 99h  
OUT 0 ;LSB al temporizador 0  
OUT 0 ;MSB al temporizador 0  
  
;programación del 8259  
MVI A, 00010110B ;palabra de inicialización ICW1  
OUT 8 ;al primer registro del 8259  
MVI A, 00010000b ;palabra de inicialización ICW2  
OUT 9 ;al segundo registro del 8259  
  
;habilitación de la interrupción 0  
MVI A, 11111110b ;máscara de interrupción  
OUT 9 ;habilita la IRQ0  
  
;bucle infinito  
BUCLE: JMP BUCLE
```

;-----

; Rutina de atención a la interrupción 0

;-----

ORG 1000h

PUSH PSW ;guarda el acumulador y los flags

;programación del temporizador 0 modo 0 BCD 9999

MVI A, 00110001B ;palabra de control

OUT 3 ;al registro de control

MVI A, 99h

OUT 0 ;LSB al temporizador 0

OUT 0 ;MSB al temporizador 0

IN 4 ;lectura del puerto A

ANI 00000001b ; comprueba el bit 0

JNZ IZDA ; si Bit0=1

DCHA: LDA DATO ;carga el dato

RRC ;rota a la derecha

STA DATO ;lo vuelve a dejar en memoria

JMP FIN

IZDA: LDA DATO ;carga el dato

RLC ;rota a la izquierda

STA DATO ;lo vuelve a dejar en memoria

FIN: MVI A, 00100000b ;código de fin de interrupción

OUT 8 ;al 8259

POP PSW ;recupera el acumulador y los flags

RET ;fin de la interrupción.

Problema 7

Conexiones en el circuito

El 74373 se utiliza para la captura de la parte baja del bus de direcciones. La señal ALE capturar  en el registro las direcciones A[7..0].

Todos los dispositivos (8255, 8254, RAM, etc.) se conectan tanto al bus de datos, como al bus de direcciones, como a las se ales RD y WR. Adem s, para cada uno de los dispositivos, se genera un Chip Select a partir de las l neas de direcci n (no se usan todas, sino a[15..5] por lo que algunos dispositivos aparecer n repetidos varias veces en el mapa de memoria o E/S) y de la se al IO/M. En el caso de la ROM, como no tiene una se al RD para activar la lectura, pero tiene dos CS, uso uno de los dos CS como se al de lectura (para que se lea la memoria debe estar CS activado y activarse RD). En el caso de la RAM, uso como se al para activar la lectura la se al OE (ya que tampoco tiene se al RD).

El 8254 se ha conectado usando dos temporizadores en cascada, la salida del TMR1 est  conectada como entrada de reloj del TMR0. Esto se ha hecho as  porque con un temporizador (de 16 bits) s lo se puede hacer una temporizaci n contando hasta 65536. Como el reloj del sistema es de 1MHz (1us) y la temporizaci n que hay que hacer es de 1 minuto, la temporizaci n total (n mero de pulsos de reloj que hay que contar) ser a de 60.000.000, por lo que no vale un solo temporizador. Se usar n dos en cascada de forma que uno temporice 10.000 y el otro 6.000. Se ha usado la conexi n desde la salida OUT1 a la entrada CLK0, pero tambi n podr a haberse hecho con OUT1 a GATE0 y dejar CLK0 conectada al reloj del sistema.

Generaci n del mapa de memoria

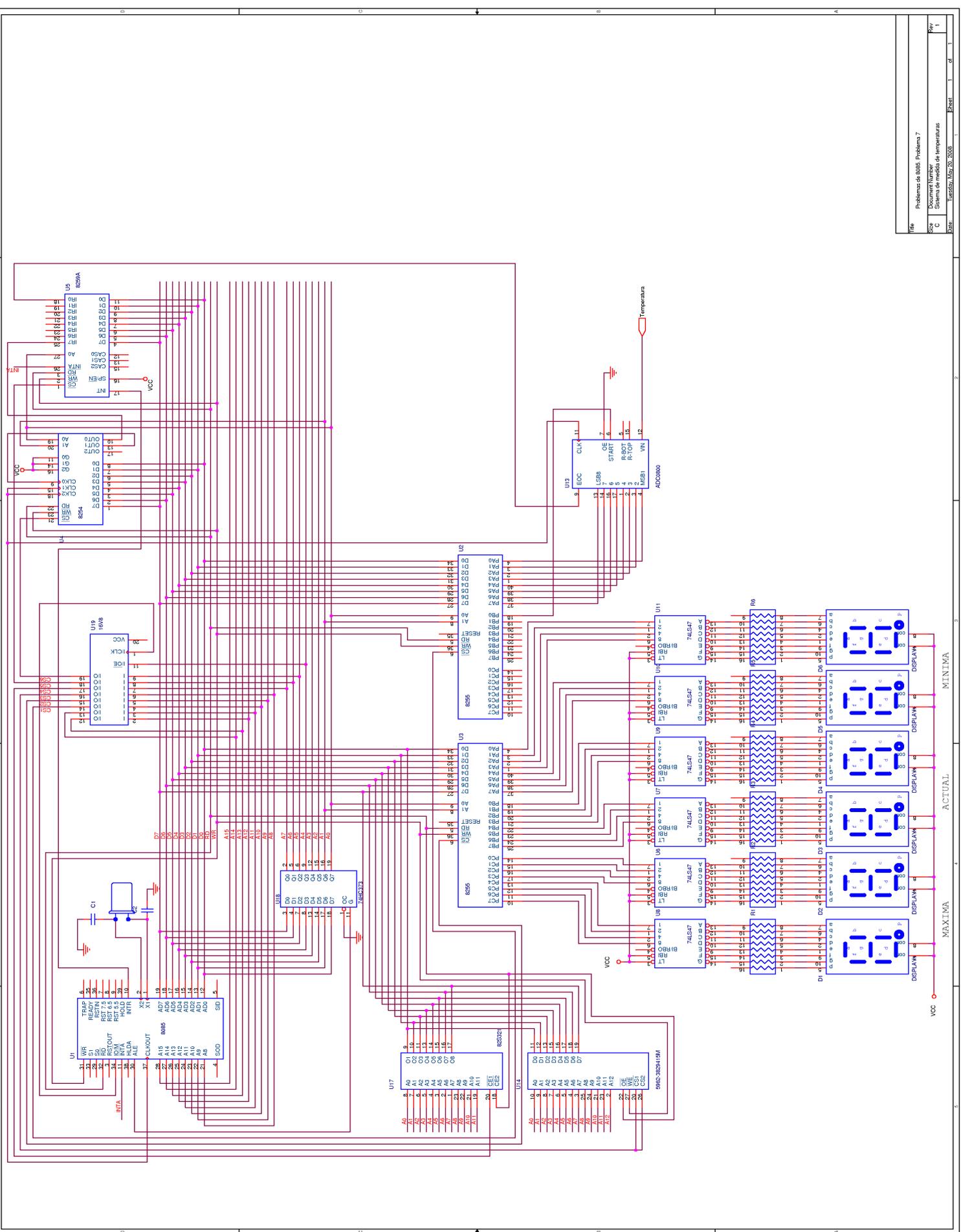
El mapa de memoria que se pide en el enunciado se realiza generando los chip select de los dispositivos con la PAL. Tenemos que CS1 controla el segundo 8255, CS2 el primer 8255 (el de los displays), CS3 controla RAM, CS4 la ROM, CS5 el 8259 y CS6 el 8254. Cada uno de ellos deber  activarse (a nivel bajo) s lo cuando el dispositivo est  direccionado (cuando la direcci n en el bus A[15..0] coincida con una de las direcciones de su rango. Como la PAL no tiene entradas suficientes para tener en cuenta A[15..0], se tienen en cuenta s lo A[14..4], lo que quiere decir que los dispositivos estar n repetidos en el mapa de memoria (la RAM y la ROM dos veces, los 8255 ocho veces, el 8254 4 veces y el 8259 ocho veces, como luego se detallar ).

La funciones CS1..CS6 son la siguientes

$$\begin{aligned}CS1 &= \overline{MIO} + \overline{A_{14}} + \overline{A_{13}} + \overline{A_{12}} + \overline{A_{11}} + \overline{A_{10}} + \overline{A_9} + \overline{A_8} + \overline{A_7} + \overline{A_6} + \overline{A_5} + \overline{A_4} \\CS2 &= \overline{MIO} + \overline{A_{14}} + \overline{A_{13}} + \overline{A_{12}} + \overline{A_{11}} + \overline{A_{10}} + \overline{A_9} + \overline{A_8} + \overline{A_7} + \overline{A_6} + \overline{A_5} + \overline{A_4} \\CS3 &= \overline{MIO} + A_{14} + \overline{A_{13}} \\CS4 &= \overline{MIO} + A_{14} + A_{13} + A_{12} \\CS5 &= \overline{MIO} + A_7 + A_6 + A_5 + \overline{A_4} \\CS6 &= \overline{MIO} + A_7 + A_6 + A_5 + A_4\end{aligned}$$

Veamos con estas se ales como queda el mapa de memoria:

- La ROM, de 4KB, (activada por CS4), queda seleccionada (CS4=0), cuando M/IO est  a 0, y A₁₄, A₁₃ y A₁₂ est n tambi n a 0. Estar  por lo tanto en el mapa de memoria (M/IO=0) y e las posiciones X000 XXXX XXXX XXXX. Al no usarse A₁₅ para la codificaci n de direcciones, la ROM estar  repetida dos veces, una en la posici n 0000h y otra en la posici n 8000h.



- La RAM, de 8KB, (activada por CS3) queda seleccionada cuando M/IO está a 0, y A₁₄ está a 0 y A₁₃ está a 1. Estará por lo tanto en el mapa de memoria (M/IO=0) y en las posiciones X01X XXXX XXXX XXXX. Al no usarse A₁₅ para la codificación de direcciones, la RAM estará repetida dos veces, una en la posición 2000h y otra en la posición A000h.
- El 8259, (activado por CS5) queda seleccionada cuando M/IO está a 1, y A₇, A₆, A₅, y A₄ están a 0001. Estará por lo tanto en el mapa de E/S (M/IO=1) y en las posiciones 0001 XXXX (el mapa de E/S no es de 65536 posiciones como el de memoria, sino sólo de 256 posiciones, es decir, sólo se usan A₇.A₀ para las direcciones de E/S). El 8259 ocupa dos posiciones de memoria (tiene como línea de direcciones A₀). Al no usarse A₁, A₂ y A₃ para la codificación de direcciones, el 8259 estará repetida ocho veces, en las posiciones 10h, 12h, 14h, 16h, 18h, 1Ah, 1Ch y 1Eh.
- El 8254, (activado por CS6) queda seleccionada cuando M/IO está a 1, y A₇, A₆, A₅, y A₄ están a 0000. Estará por lo tanto en el mapa de E/S (M/IO=1) y en las posiciones 0000 XXXX. El 8254 ocupa 4 posiciones de memoria. Al no usarse A₂ y A₃ para la codificación de direcciones, el 8254 estará repetido cuatro veces, en las posiciones 00h, 04h, 08h y 0Ch.
- Los 8255 (seleccionados por CS1 y CS2), aunque sean dispositivos de E/S, están situados en el mapa de memoria (M/IO=0), en las posiciones X111 1111 0000 XXXX para el segundo 8255 (el de CS1) y X111 1111 1111 XXXX para el primero (CS2). Su posición base será por lo tanto 07F00h para el primer 8255 y 07FF0h para el segundo, que podemos observar que no son las que se piden en el enunciado. Sin embargo, al no usarse para la generación del Chip Select ni A₁₅ ni A₃ ni A₂, y tener estos dispositivos 4 posiciones de memoria (líneas de direcciones A₁ y A₀), estarán repetidos 8 veces cada uno: el primer 8255 (el de CS2) estará en 7F00h, 7F04h, 7F08h, 7F0Ch, 7F10h, 7F14h, 7F18h y 7F1Ch y el segundo (el de CS1) en 7FF0h, 7FF4h, 7FF8h, 7FFCh, 7FF0h, 7FF4h, 7FF8h y 7FFCh. Podemos observar entonces, que si que está cada uno donde se pide en el enunciado, aparte de en otras 7 posiciones de memoria más.

Visto en forma gráfica, el mapa de memoria y de E/S quedará así:

MEMORIA	
0000	ROM (4K)
0FFF	
1000	
1FFF	
2000	RAM (8K)
3FFF	
4000	
7EFF	
7F00	PRIMER 8255
7F03	
7F04	PRIMER 8255
7F07	
7F08	PRIMER 8255
7F0B	
7F0C	PRIMER 8255
7F0F	
7F10	
7FEF	
7FF0	SEGUNDO 8255
7FF3	
7FF4	SEGUNDO 8255
7FF7	
7FF8	SEGUNDO 8255
7FFB	
7FFC	SEGUNDO 8255
7FFF	
8000	ROM (4K)
8FFF	
9000	
9FFF	
A000	RAM (8K)
BFFF	
C000	
FEFF	
FF00	PRIMER 8255
7F03	
FF04	PRIMER 8255
FF07	
FF08	PRIMER 8255
FF0B	
FF0C	PRIMER 8255
FF0F	
FF10	
FFEF	
FFF0	SEGUNDO 8255
FFF3	
FFF4	SEGUNDO 8255
FFF7	
FFF8	SEGUNDO 8255
FFFB	
FFFC	SEGUNDO 8255
FFFF	

E/S	
00	
03	8254
04	
07	8254
08	
0B	8254
0C	
0F	8254
10	
11	8259
12	
13	8259
14	
15	8259
16	
17	8259
18	
19	8254
1A	
1B	8254
1C	
1D	8254
1E	
1F	8254
20	
FF	

donde en el mapa de memoria se especifican para cada bloque sus direcciones de principio y fin, los bloques en blanco son posiciones de memoria o E/S que no están ocupadas por ningún dispositivo, los bloques en rojo son las posiciones base principales para cada dispositivo (las que se especifican en el enunciado), que son las que nos interesan para usar los dispositivos, y los bloques en gris son posiciones donde los distintos dispositivos aparecen repetidos.

Para generar estos Chip Select se usará una PAL16V8, que irá programada (en ABEL) según el siguiente código:

```

MODULE decodificador;
CS1..CS6 PIN 14..19 ISTYPE 'COM';
A14,A13,A4,MIO PIN 12,13,11,1 ISTYPE 'COM';
A12..A5 PIN 2..9 ISTYPE 'COM';

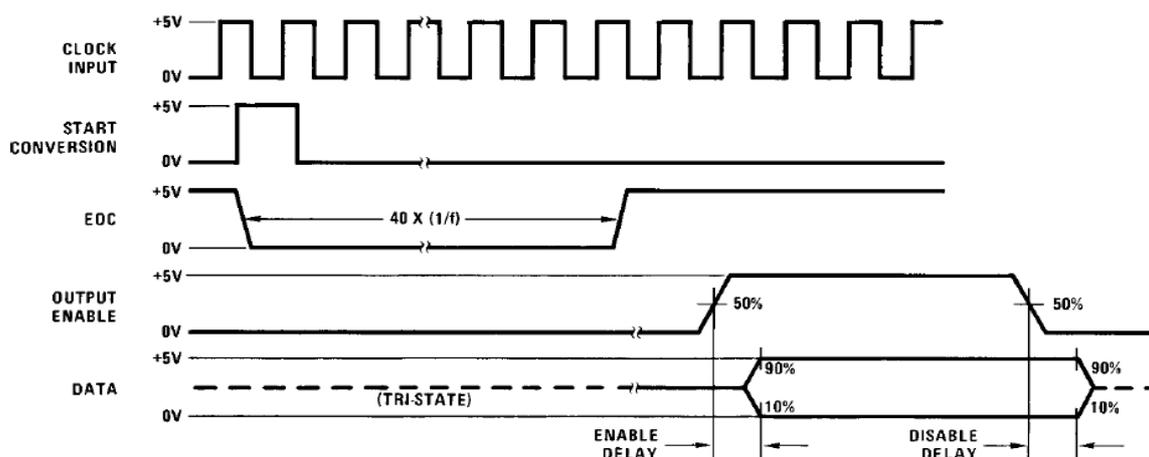
EQUATIONS
CS1=MIO+!A14+!A13+!A12+!A11+!A10+!A9+!A8+A7+A6+A5+A4;
CS2=MIO+!A14+!A13+!A12+!A11+!A10+!A9+!A8+!A7+!A6+!A5+!A4;
CS3=MIO+A14+!A13;
CS4=MIO+A14+A13+A12;
CS5=!MIO+A7+A6+A5+!A4;
CS6=!MIO+A7+A6+A5+A4;

END

```

Utilización del ADC

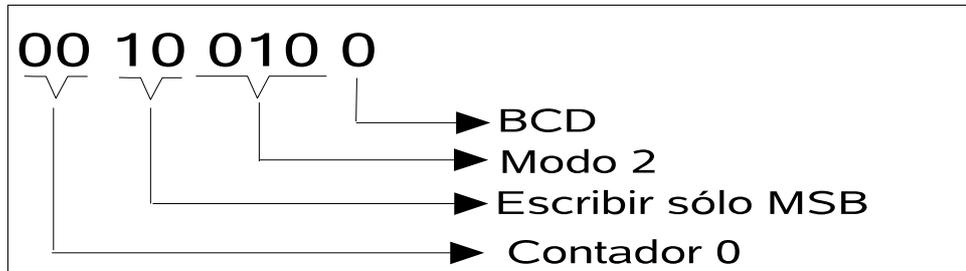
El cronograma para la conversión del ADC es el siguiente:



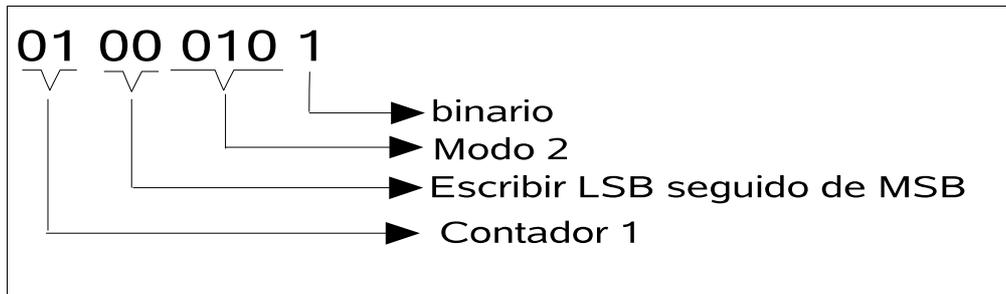
donde vemos que el pulso que hay que dar en START para que el ADC empiece a convertir es a nivel alto (además, mirando en catálogo vemos que debe ser mayor que un periodo de reloj y menor que $3 \frac{1}{2}$ periodos de reloj. Y que al iniciar la conversión EOC se pone a nivel bajo y al finalizar se pone a nivel alto (lo que producirá un flanco en IRQ0 y por lo tanto que salte la interrupción).

Programación del 8254

Se programarán ambos temporizadores en modo 2 (divisor de frecuencia) y en cascada uno con otro, TMR0 con cuenta 6.000 (en BCD) y TMR1 con cuenta 10.000 (en binario). De esta forma, al estar conectados en cascada hacen en conjunto una temporización de 60.000.000, que con un reloj de 1us, produce un flanco de reloj a la salida de OUT0 cada 60 segundos. Al programarlo en modo divisor de frecuencia no hay que redispararlos, ya que se redisparan solos, por lo que sólo habrá que programarlos al principio del programa (en el programa principal). La palabra de configuración para el TMR0 será:



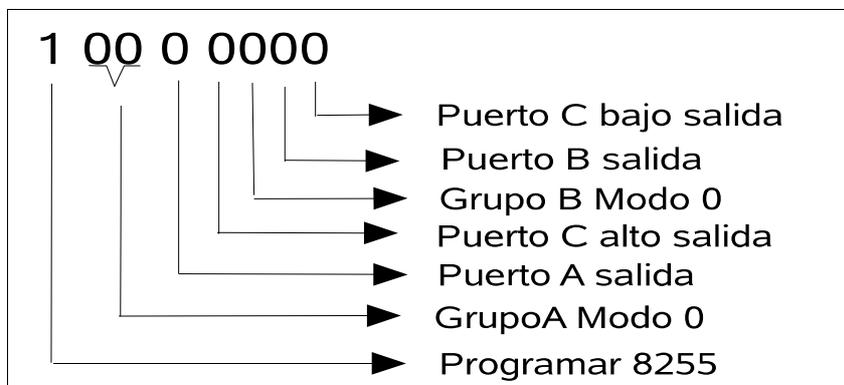
La palabra de control se escribirá en el registro de control (posición 3 de E/S). A continuación se escribirá el MSB, que es 60h a la posición del TMR0, que es la posición 0 de E/S.



La palabra de control se escribirá en el registro de control (posición 3 de E/S). A continuación se escribirá el LSB, que es 00010000b (o 10h) y a continuación el MSB que es 00100111b (27h), ambos a la posición del TMR1, que es la posición 1 de E/S.

Programación del primer 8255

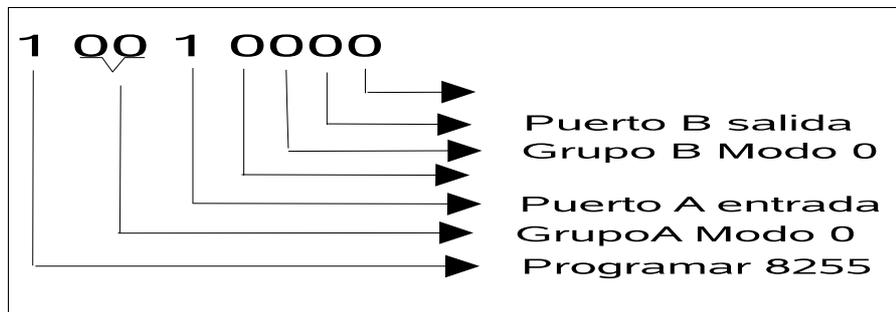
El primer 8255 es el que va conectado a los 6 displays de 7 segmentos. Se programará los tres puertos como salida en modo 0. La palabra de inicialización será:



La palabra de inicialización se escribirá en el registros de control del 8255 que está en la posición FF00h de memoria.

Programación del segundo 8255

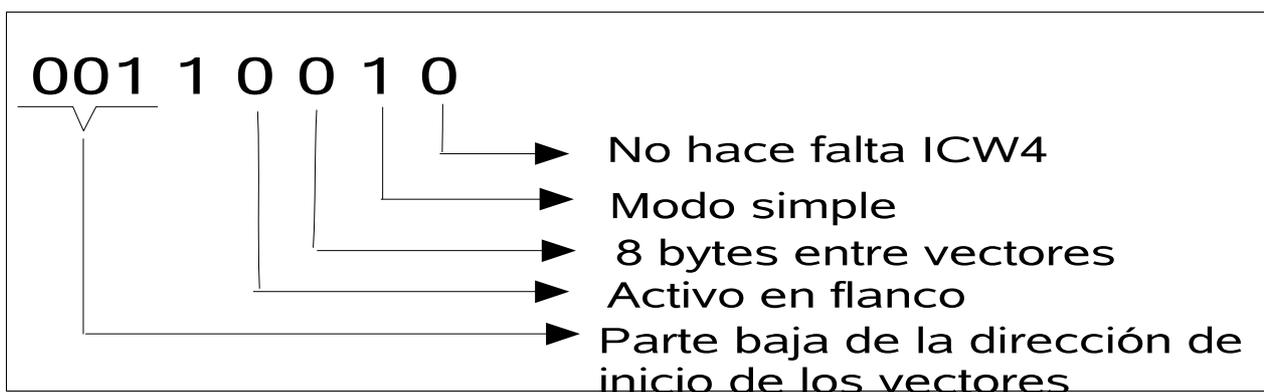
El segundo 8255 va conectado PA como entrada para leer el dato digital del ADC y PB0 como salida para disparar el ADC, por lo tanto se programará el puerto A como entrada en modo 0 y el puerto B como salida en modo 0.



La palabra de inicialización se escribirá en el registro de control del 8255 que está en la posición FFF0h de memoria.

Programación del 8259

Para la programación del 8259 habrá que enviar las palabras de inicialización ICW1 e ICW2 (la ICW3 no es necesaria porque sólo hay un 8259 y la ICW4 no es necesaria porque el micro es un 8085). No se especifica la posición para los vectores de interrupción, por lo que se tomarán al principio de la memoria (ROM, claro porque es una parte del programa), dejando la posición 0 para el reset (el micro al resetearse empezará a ejecutar código desde la posición 0). La primera posición (distinta de 0) que se puede especificar en la programación del 8259 es con $A_5=1$, es decir, la posición 0000 0000 0010 0000b (20h). La separación entre interrupciones se hará de 8 bytes. La interrupción se programará como activa en flanco de subida (para que se dispare IRQ0 en el flanco del contador OUT0). La palabra de inicialización ICW1 será la siguiente:



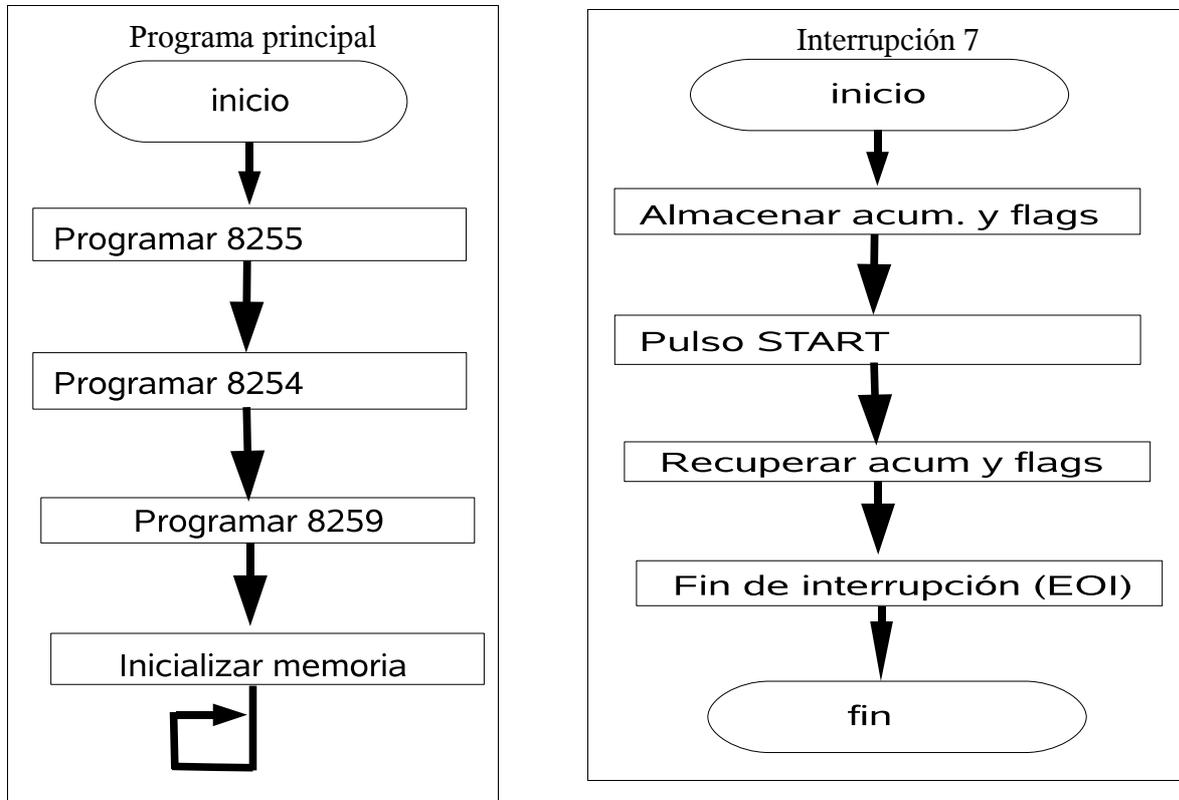
La palabra de inicialización ICW1 se enviará al primer registro del 8259, es decir, a la dirección 10h de E/S. La palabra de inicialización ICW2 será los 8 bits altos de la dirección del inicio de los vectores, es decir, 00000000b, que se enviará al segundo registro del 8259 (dirección 11h de E/S).

La palabra de operación para habilitar la interrupción 0 y la 7, será la OCW1, donde cada bit de la palabra de control indica si la interrupción está habilitada (0) o deshabilitada (1), para habilitar sólo la interrupción 0 se enviará un código 01111110b al segundo registro del 8259..

La palabra de operación para indicar el fin de interrupción (tanto de IRQ0 como de IRQ7) será la OCW2, donde para indicar un Fin de Interrupción (EOI) automático, se enviará un carácter 00100000b a la dirección del primer registro del 8259.

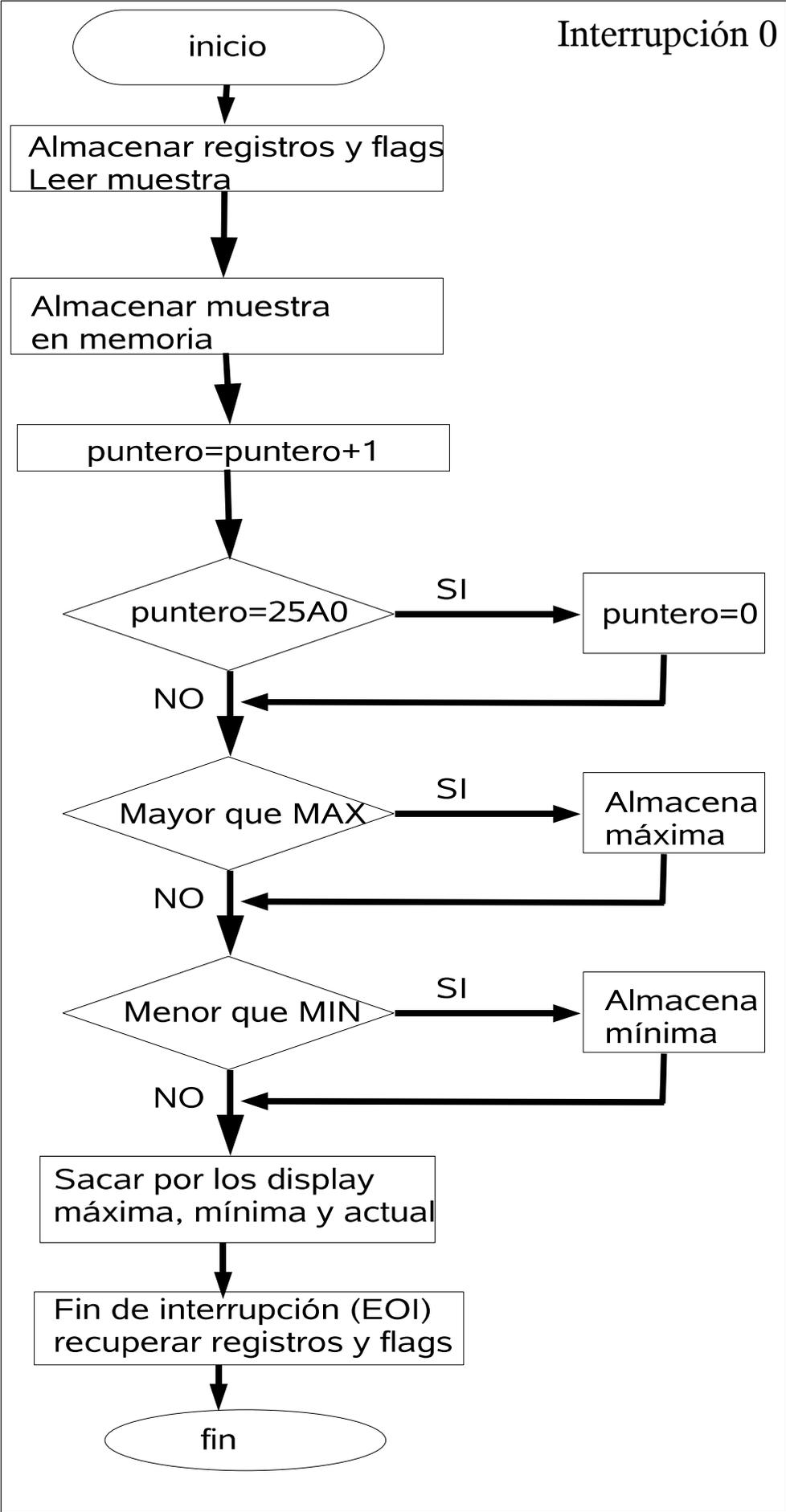
Diagrama de flujo

El programa principal simplemente inicializa los dispositivos (y se queda en un bucle infinito) la rutina de la interrupción 7 (temporizador), lo único que hace es disparar el ADC (en vez de usar una interrupción, se podría conectar por hardware, que sería mejor).



La interrupción 0 será la que hará la mayor parte del trabajo, leyendo las muestras, almacenándolas en memoria (las muestras de hasta un día completo, $60 \times 24 = 1440$ muestras (5A0h), desde la posición de memoria 2100h hasta la 259Fh), almacenando la mayor y la menor y sacando todas ellas por los displays.

Interrupción 0



Código

```
*****
;
;VARIABLES
*****
;EL PUNTERO OCUPA DOS POSICIONES DE MEMORIA PRIMERO LSB LUEGO MSB
PUNTERO EQU 2000h
MAXIMA EQU 2002h
MINIMA EQU 20003h
ACTUAL EQU 2004h

*****
; VECTORES DE INICIO Y DE LAS INTERRUPCIONES
*****
ORG 0
    JMP PRINCIPAL
ORG 20h
    JMP IRQ0
ORG 58h
    JMP IRQ7

*****
;PROGRAMA PRINCIPAL.
*****
PRINCIPAL: MVI A, 10000000B ;PROGRAMACIÓN DEL PRIMER 8255
            STA FF03h
            MVI A,0
            STA FF00H      ;SACA UN 0 POR EL PUERTO A
            STA FF01H      ;SACA UN 0 POR EL PUERTO B
            STA FF01H      ;SACA UN 0 POR EL PUERTO C
            MVI A, 10010000B ;PROGRAMACIÓN DEL SEGUNDO 8255
            STA FFF3h
            STA FFF1H      ;PONE A 0 EL PUERTO B
            MVI A, 00100100B ;PROGRAMACIÓN DEL TMR0
            OUT 3
            MVI A, 60h      ;LSB
            OUT 0
```

```

MVI A, 01000101B ;PROGRAMACIÓN DEL TMR1
OUT 3
MVI A, 10h ;LSB
OUT 1
MVI A, 27h
OUT 1 ;MSB
MVI A, 00110010B ;PROGRAMACIÓN DEL 8259
OUT 10h ;ICW1
MVI A, 0
OUT 11h ;ICW2
MVI A, 01111110B ;OCW1
OUT 11h ; SE HABILITAN LAS INTERRUPCIONES

```

```

;INICIALIZACIÓN DE LA MEMORIA

```

```

MVI A, 0
STA MAYOR
STA MENOR
STA ACTUAL
LXI H,2100h ;HL=2100
SHLD PUNTERO ;PUNTERO=2100 (DEJA EL PUNTERO APUNTANDO
;A LA PRIMERA POSICION DE MEMORIA
;PARA RELLENAR)

```

```

BUCLE: JMP BUCLE ;FIN DEL PROGRAMA PRINCIPAL, BUCLE INFINITO

```

```

;*****

```

```

;INTERRUPCION DEL TEMPORIZADOR.

```

```

;*****

```

```

IRQ7: PUSH PSW ;GUARDA EL ACUMULADOR Y LOS FLAGS
PUSH H ;GUARDA H Y L
LXI H, FFF1h ;HL APUNTAN AL PUERTO B DEL SEGUNDO 8255
MVI A, 00000001b ; MÁSCARA PARA CAMBIAR EL BIT0 DEL PUERTO B
XRI M ;PONE A 1 EL BIT 0 DEL PUERTO B (ESTABA A 0)
XRI M ;VUELVE A PONER A 0 EL BIT 0 DEL PUERTO B
MVI A, 00100000b ;código de fin de interrupción
OUT 10h ;al 8259
POP H ;RECUPERA H Y L
POP PSW ;recupera el acumulador y los flags
RET ;fin de la interrupción.

```

;INTERRUPCION DEL ADC.

IRQ0: PUSH PSW ;GUARDA EL ACUMULADOR Y LOS FLAGS
PUSH H ;GUARDA H Y L
LDA FFF0h ;LEE EL DATO DESDE EL ADC

;GUARDO LA MUESTRA EN MEMORIA

LHLD PUNTERO ;HL=PUNTERO
STAX H ;COPIA LA MUESTRA EN MEMORIA
LHLD ACTUAL ;HL=ACTUAL
STAX H ;COPIA LA MUESTRA EN "ACTUAL"

;INCREMENTO PUNTERO.

LHLD PUNTERO ;CARGO EL PUNTERO EN HL
INX H ;LO INCREMENTO
SHLD PUNTERO ;Y LO ALMACENO DE NUEVO

;COMPARO EL PUNTERO CON 25A0

LDA PUNTERO ;LEO LSB
CPI A0h ;COMPARO CON A0h
JNZ MAYOR
LDA PUNTERO+1 ;SI EL LSB ES IGUAL, LEO EL MSB
CPI 25h ;Y LO COMPARO CON 25h
JNZ MAYOR
LXI H,2100h ;SI LOS DOS SON IGUALES
SHLD PUNTERO ;INICIALIZA EL PUNTERO A 2100h, EL PRINCIPIO DE
;LA MEMORIA DE MUESTRAS

MAYOR: LXI ACTUAL ;HL APUNTAN A LA DIR DE LA TEMPERATURA ACTUAL

LDA MAXIMA ;A=MAX
CMP M ; ¿ACTUAL>MAX? (HACE MAX-ACTUAL)
JP MENOR ;SI ES POSITIVO (MAX >= ACTUAL) SALTA
LDA ACTUAL ;SI NO, ES MAYOR, LEE EL VALOR
STA MAXIMA ;Y LO ALMACENA COMO MAXIMA

MENOR: LDA MINIMA ;A=MIN
CMP M ; ¿ACTUAL<MIN? (HACE MIN-ACTUAL)
JM DISPLAY ;SI ES NEGATIVO (MIN <= ACTUAL) SALTA
LDA ACTUAL ;SI NO, ES MENOR, LEE EL VALOR
STA MINIMA ;Y LO ALMACENA COMO MINIMA

DISPLAY: LDA MINIMA

STA FF00h ;SACA LA TEMPERATURA MINIMA POR EL PUERTO A
LDA ACTUAL
STA FF01h ;LA ACTUAL POR EL PUERTO B
LDA MAXIMA
STA FF02h ;Y LA MÁXIMA POR EL PUERTO C

OUT 10h ;al 8259
POP H ;RECUPERA H Y L
POP PSW ;recupera el acumulador y los flags
RET ;fin de la interrupción.