

29
201



Universidad Nacional Autónoma de México

Facultad de Ingeniería

**DISEÑO Y CONSTRUCCION DE UN
SISTEMA PARA CONTROL DE ACCESO**

Tesis Profesional

Que para obtener el título de:

INGENIERO EN COMPUTACION

P r e s e n t a :

JORGE RUBIO MONROY

Director: Ing. Juan B. Martínez

**TESIS CON
FALLA DE ORIGEN**

México, D. F.

1988



UNAM – Dirección General de Bibliotecas Tesis Digitales Restricciones de uso

DERECHOS RESERVADOS © PROHIBIDA SU REPRODUCCIÓN TOTAL O PARCIAL

Todo el material contenido en esta tesis está protegido por la Ley Federal del Derecho de Autor (LFDA) de los Estados Unidos Mexicanos (México).

El uso de imágenes, fragmentos de videos, y demás material que sea objeto de protección de los derechos de autor, será exclusivamente para fines educativos e informativos y deberá citar la fuente donde la obtuvo mencionando el autor o autores. Cualquier uso distinto como el lucro, reproducción, edición o modificación, será perseguido y sancionado por el respectivo titular de los Derechos de Autor.

T E M A R I O

<u>CAPITULO</u>	<u>T E M A</u>	<u>PAGINA</u>
1	Introducción	1
2	Descripción General	3
3	Descripción Hardware	7
3.1	Microcontrolador	7
3.2	Fuente de Poder	33
3.3	Teclado	34
3.4	Selección Clave	35
3.5	Despliegue Datos	36
3.6	Control Remoto	37
3.7	Señales de Función	38
3.8	Accionador Contra-Eléctrica	39
3.9	Disposición General Hardware	40
4	Descripción Software y Programación	46
4.1	Descripción Software	46
5	Instalación y Operación	55
5.1	Unidad de Proceso	55
5.2	Unidad de Teclado	56
5.3	Unidad de Acción	56
5.4	Unidad Remota	58
5.5	Montaje	58
6	Conclusiones	66
	Referencias	69

APENDICE A : Set De Instrucciones 8748.
B : PAT 86 - Programador EXOR 48.
C : Soporte PAT 86 - Computadora Personal.
D : Listados Programas.

FIGURAS

<u>FIGURA</u>	<u>DESCRIPCION</u>	<u>PAGINA</u>
1.1	Diagrama de Bloques del DIPAK	6
3.1	Diagrama de Bloques del Microcontrolador	7
3.2	Diagrama Lógico del Microcontrolador	8
3.3	Diagrama Físico del Microcontrolador	8
3.4	Arquitectura MCS-48	9
3.5	Reset - MCS-48	18
3.6	Diagrama de Tiempos Single-Step	19
3.7	Circuito de Reloj y Tiempo	21
3.8	Contador de Tiempo y Eventos	22
3.9	Mapa de la Memoria Programable	23
3.10	Mapa de la Memoria de Datos	26
3.11	Estructura de los Puertos 1 y 2	27
3.12	Secuencia de Programación/Verificación	30
3.13	Secuencia de Lectura del Programa	31
3.14	Fuente de Poder	33
3.15	Teclado	34
3.16	Selección Clave	35
3.17	Despliegue de Datos	36
3.18	Control Remoto	37
3.19	Señales de Función	38
3.20	Accionador Contra-Eléctrica	39
3.21	Lay - Out DIPAK	43
3.22	Circuito Impreso	44
3.23	Diagrama Eléctrico	45
4.1	Arbol de Selección No.de Clave	54

<u>FIGURA</u>	<u>DESCRIPCION</u>	<u>PAGINA</u>
5.1	Unidades de Instalación y Operación	55
5.2	Gabinete de la Unidad de Proceso	57
5.3	Caja de la Unidad de Teclado	57
5.4	Conectores externos de DIPAK	59
5.5	Contra-Eléctrica de la Unidad de Acción	60

FOTOGRAFIAS

F1	Entrada al Laboratorio	61
F2	Vista Interna a la Puerta de Acceso	
F3	Teclado	
F4	Unidad de Proceso	
F5	Puerta de Entrada al Laboratorio	
F6	Funcionamiento	
F7	Ejecución	
F8	Circuito Impreso	
F9	Modelo General	

I. INTRODUCCION

La ciencia se preocupa por la exploración de la naturaleza, por la comprensión de los fenómenos naturales y por la necesidad que existe de conocer todo lo que ocurre a nuestro alrededor. Sin embargo es la aplicación de los conocimientos adquiridos, lo que permite que nuestra vida diaria pueda llegar a beneficiarse de una manera práctica.

La ciencia pura sólo puede utilizarse de manera provechosa cuando es aplicada de modo inteligente y productivo. La Tecnología es la aplicación de diversas ramas del conocimiento a usos prácticos. Algunos tipos de tecnología se generan a partir de un conjunto de hallazgos de diferentes áreas, encausados a un objetivo común e incluso a partir de la aplicación de conocimientos no científicos. La capacidad de estructurar y organizar esos conocimientos es un reto al ingeniero del hombre.

Puede ocurrir que la realización práctica de algún objetivo fracase por la limitación de los conocimientos que se tengan sobre una rama de la ciencia, pero lejos de desanimar, estimula al científico a que con investigaciones y experimentos, amplíe las fronteras del conocimiento en ese campo y así haga posible su realización práctica y económica.

Los descubrimientos científicos hacen posible un avance constante de las ciencias aplicadas, es la causa de cambios continuos y de una perfección cada vez mayor de la tecnología. También existe una retroalimentación de la ciencia a través de la tecnología, pues al existir limitaciones esta se ve forzada a nuevas investigaciones.

Las fronteras de la ciencia están en constante expansión, y el Ingeniero se enfrenta continuamente al reto de dar un uso práctico a esos nuevos conocimientos.

La evolución de las ciencias por las necesidades de la tecnología, es así como la Electrónica se derivó de la electricidad cuando hubo la necesidad de manejar dispositivos de "Estado Solido". La tecnología fue encontrando aplicaciones a esos descubrimientos y por la necesidad de controlar, manejar y administrar la información en forma recurrente se derivó en conjunto con otras ciencias la Computación.

Dentro del área de control el avance de la tecnología ha sido sorprendente, utilizando diferentes dispositivos se puede dirigir, regular, inspeccionar, comprobar y dominar algún evento o bien un proceso. Todas las variables que intervienen para llevar a cabo el control de un sistema pueden ser procesados por algún dispositivo electrónico que se encargue de ejecutar la acción correspondiente y si además se cuenta con retroalimentación se tendrá un control automático del sistema.

En el campo de la Electrónica Digital la tecnología de semiconductores ha evolucionado en forma sorprendente, en 1970 surgió el microprocesador, este dispositivo permite monitorear variables y tomar acciones de control en fracción de segundos, contiene la Unidad de Control (UC) y la Unidad Aritmética y Lógica (ALU), asociando una unidad de memoria y una de entrada/salida se conforma el dispositivo que conocemos como microcomputadora. Posteriormente con el avance de la tecnología y la necesidad de integrar todo conformando un solo dispositivo se creó la microcomputadora integrada en un Chip que contiene las cuatro unidades básicas.

En el Laboratorio de Automatización del Instituto de Ingeniería se requería de un dispositivo que permitiera controlar el acceso al Laboratorio, ya que existe mucha gente que requiere entrar pero no cualquiera tiene autorización, así que se pensó en un dispositivo tal que a través de un teclado se le alimentara una secuencia de dígitos (clave), la reconociera y permitiera o no el acceso al Laboratorio. Este dispositivo contempla utilizar la microcomputadora integrada en un chip (microcontrolador) por sus características aplicables al control y procesamiento de información, se cuenta con equipo y programas de apoyo que permiten su programación, su costo no es elevado y conviene experimentar aplicaciones con este chip.

2. DESCRIPCION GENERAL

El Dispositivo Para Control de Acceso "DIPAK" se diseñó y construyó sobre una tarjeta "Punto Flotante", posteriormente se hizo una tarjeta con el circuito impreso para futuras instalaciones. Para describir mejor su funcionamiento lo dividiremos en 8 bloques que son :

- Fuente de Poder
- Microcontrolador
- Teclado
- Despliegue de Datos
- Número de Clave
- Control Remoto
- Señales de Función
- Accionador de la Contra-Eléctrica

El Micro controlador se encarga del monitoreo y el control de los dispositivos periféricos, a su vez este se encuentra gobernado por un Programa de Control (Fig. 1.1), cada uno de estos bloques tienen la siguiente función :

a) Fuente de Poder :

Su función principal es la de proporcionar un voltaje regulado de 5 Volts a 500 miliampers al Sistema, todos los elementos trabajan a ese voltaje.

b) Microcontrolador :

De acuerdo a la información que monitoree, tome acciones de control sobre los dispositivos periféricos, este microcontrolador es específicamente el 8748.

c) Teclado :

Transmite la información pulsada por el usuario hacia el microcontrolador, este se encargará de interpretarla y saber que tecla fue oprimida. Consta de un juego de 11 teclas conectadas en forma matricial, el teclado cuenta también con un interruptor al microcontrolador que sirve para Resetear (recolocar) al Sistema.

d) Despliegue de Datos :

Por medio de un despliegue de 7 segmentos se presenta el número de la clave seleccionada mientras esté sin utilizarse, al momento de oprimir alguna tecla despliega el número asociado a dicha tecla, también indica cuando la tecla oprimida es equivocada. Este bloque del sistema no lo ve el usuario, pero auxilia para la selección de la clave e indica a la persona que la instala su buen funcionamiento.

e) Número de Clave :

Permite seleccionar con un juego de 4 microswitchs alguna de las 16 claves programadas y será monitoreada por el microcontrolador al iniciar el Sistema.

f) Control Remoto :

Esta opción permite accionar en forma manual y remota la contra-eléctrica, esta señal es sensada por el microcontrolador.

g) Señales de Función :

Estas señales indican al usuario que el "DIPAK" está funcionando adecuadamente; consiste básicamente en un Led que se encuentra intermitente, al momento de oprimir alguna tecla el Led se detiene y al mismo tiempo se genera una señal audible en una bocina.

h) Accionador de la Contra-Eléctrica :

Acciona a través de un reelevador la contra-eléctrica. Cuando el microcontrolador detecta una secuencia de 4 dígitos correcta o bien el control remoto ha sido oprimido, se selecciona al reelevador y una vez energizado permite el paso de un voltaje eléctrico no rectificado, tomado directamente del transformador de la Fuente de Poder y así se genera una corriente en el solenoide que libera la contra-chapa de la puerta, permitiendo el acceso.

Los Bloques de la Fuente de Poder, el Microcontrolador, el Despliegue de Datos, el Número de Clave y parte de Señales de Función se encuentran integradas en el Circuito Impreso, el Teclado, el Control Remoto y una parte del accionador de la Contra-eléctrica y las Señales de Función son externos al circuito impreso pero son gobernados por este.

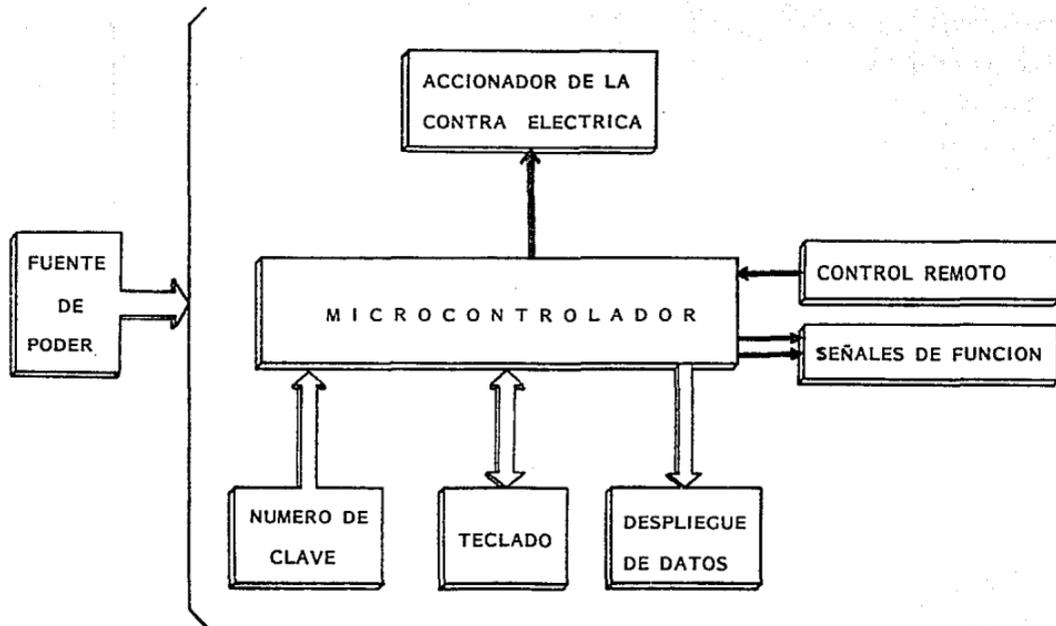


Figura 1.1

3. DESCRIPCION HARDWARE

Describiré en detalle cada uno de los bloques que conforman el Dispositivo Para Control de Acceso "DIPAK" en orden de importancia, mencionando su modo de operación, así como la implementación de cada bloque :

3.1 EL MICROCONTROLADOR

Es el dispositivo central del "DIPAK", constituido por el 8748 que por sus características y por los elementos de apoyo que mas adelante describiremos, se acoplo perfectamente para nuestro objetivo.

El avance de la tecnología permitió a INTEL crear una familia de microcomputadoras integradas en un solo chip llamada MCS-48; la microcomputadora que se empleó fue el 8748 que posee memoria programable (EPROM), sus principales funciones son :

- * CPU de 8 Bits
- * Memoria Programable EPROM de $1K \times 8$
- * Memoria de Datos de 64 bytes
- * 27 Líneas de Entrada/Salida
- * Contador de Tiempo/Eventos de 8 Bits

La alimentación es de 5 Volts por lo que es compatible con circuitos TTL; tiene un repertorio de mas de 90 instrucciones ejecutables en uno o dos ciclos de máquina.

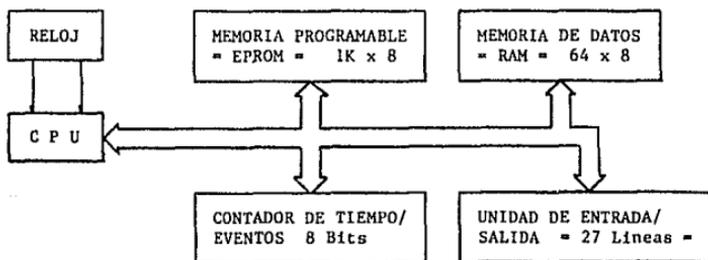


Figura 3.1 Diagrama de Bloques

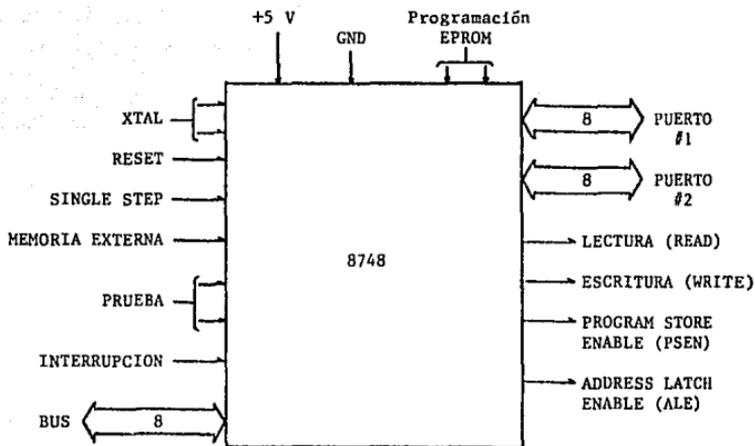


Figura 3.2 Diagrama Lógico del 8748

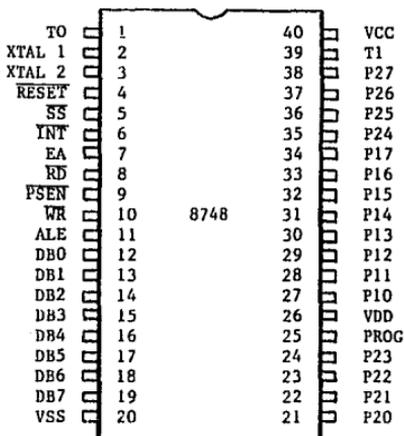


Figura 3.3 Diagrama Físico

3.1.1 Función los Alambres del 8748

A continuación se describe la función que tiene cada alambre :

<u>ASIGNACION</u>	<u>No.ALAMBRE</u>	<u>FUNCION</u>
VSS	20	Tierra GND
VDD	26	Programación +25 V Operación +5 V (ROM y PROM)
VCC	40	Fuente Principal de Poder +5 V Programación para el 8748
PROG	25	Programa de Pulsos (+25 V) durante la programación del 8748
P10-P17 (Puerto 1)	27-34	Puerto quasi-bidireccional de 8 Bits (Resistencia interna de Pullup \approx 50 K Ω)
P20-P27 (Puerto 2)	21-24 35-38	Puerto Quasi-bidireccional de 8 Bits (Resistencia interna de Pullup \approx 50 K Ω) Los Bits P20- P23 del Puerto 2 pueden contener los 4 Bits altos del Program Counter para direcc. la Memoria Externa Programada y sirven como 4 Bits de E/S expandiendo el BUS con el 8243
D0-D7 (BUS)	12-19	Puerto Bidireccional que puede ser es- crito o leído en sincronía con las se- ñales RD, WR. El dato es guardado(Latch). Puede contener los 8 Bits bajos del PC para direcc. la mem. ext. programada bajo el control de la señal PSEN. También puede direccionar memoria RAM bajo control del ALE, RD y WR.
TO	1	Entrada de prueba, usada para saltos condicionales. Puede habilitarse como salida de reloj. Se usa durante la programación del chip.
T1	39	Entrada de Prueba, usada para saltos condicionales. Puede habilitarse como la entrada de un contador de eventos.

<u>ASIGNACION</u>	<u>No. ALAMBRE</u>	<u>FUNCION</u>
INT	6	Entrada de Interrupción. Genera una interrupción si está habilitada. Si está deshabilitada se utiliza en saltos condicionales. (Activo Bajo)
RD	8	Señal de Salida, activada durante una lectura al BUS. Puede habilitar un dato de un dispositivo externo conectado al BUS. Para la Lectura de Datos de Memoria Externa. (Activo Baja)
RESET	4	Inicia al Procesador. Usado durante la programación y verificación de la Mem. Programada PROM. (Activo Bajo) (Pullup interno = 200 K Ω)
WR	10	Señal de Salida, activada durante una escritura en la Memoria Externa. (Activo Bajo)
ALE	11	Address Latch Enable. Generada cada ciclo, utilizada como una señal de reloj. Durante el estado negativo del ALE se puede direccionar internamente el programa de memoria y datos externos.
PSEN	9	Program Store Enable. Esta señal de salida ocurre durante el Fetch del Programa de Memoria Externa. (Activo Baja)
SS	5	Single Step. Se usa en conjunto con el ALE manejando "paso a paso" cada instrucción del procesador. (Activo Baja) (Resistencia interna de Pullup = 300 K Ω)
EA	7	External Access. Entrada de Acceso Externo el cual provoca que el Fetch de la Memoria Programada se refiera a la Memoria Externa Utilizada para la Emulación y depuración, es esencial para la verificación y programación. (Activo Alta)
XTAL1	2	Una pata del Cristal para generar la oscilación , puede ser una fuente externa.
XTAL2	3	Otro lado de la entrada del Cristal.

3.1.2 Arquitectura del CPU.

El CPU lo podemos subdividir en 3 Bloques :



3.1.2.1 Registros

Podemos subdividir a los registros en :

- Registros De Proposito General :

Son registros de almacenamiento temporal que interactuan con la Unidad de Control y el ALU (R0 - R7).

- Registros de Proposito Particular :

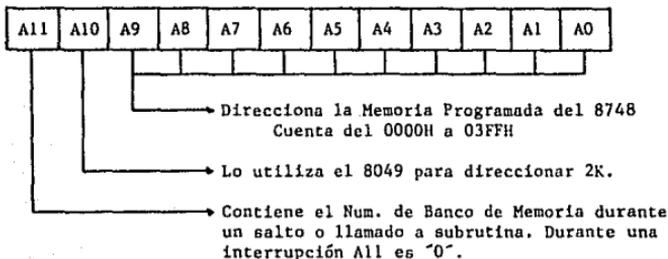
- . Acumulador (A)
- . Program Counter (PC)
- . Stack Pointer (SP)
- . Banderas
- . Instruction Decoder
- . Program Status Word (PSW)

3.1.2.1.1 Acumulador

Es un registro muy importante, es una fuente de entrada al ALU y a menudo es el destino del resultado de la operación ejecutada dentro del ALU. Para intercambiar un Dato de Memoria y en los Puertos de Entrada/Salida.

3.1.2.1.2 Program Counter (Contador del Programa)

Contiene la dirección de la Localidad de Memoria de donde se leerá la siguiente instrucción. Utiliza 10 bits para direccionar las 1024 palabras de la memoria programada, el PC se inicia con cero activando la línea de RESET.



3.1.2.1.3 Stack Pointer (Contador de la Pila)

Contador relativo, contiene la dirección del último nivel del Stack en RAM, el Stack tiene 8 niveles por lo que el SP cuenta del 000 al 111. El Stack es un área dentro de la memoria de datos (RAM), está compuesto de 8 niveles de 2 bytes cada uno, empieza en el (R8,R9) y el último nivel está en el (R22,R23).

Cuando se genera un llamado a subrutina o bien una interrupción se sigue la siguiente secuencia :

Cuando se detecta el retorno de subrutina (RTN) se tiene la siguiente secuencia :

PC --> PC + 1
n --> 8 + SP * 2
(Rn 0-7) --> PC 0-7
(Rn+1 0-3) --> PC 8-11
(Rn+1 4-7) --> PSW 4-7
SP --> SP + 1
PC --> Dir. de Salto

SP --> SP - 1
n --> 8 + SP * 2
PC 0-7 --> (Rn 0-7)
PC 8-11 --> (Rn+1 0-3)
PSW 4-7 --> (Rn+1 4-7)

... donde :

PC = Program Counter
SP = Stack Pointer
PSW = Program Status Word
Rn = Reg. Proposito General
n = No. de Reg. a utilizar

3.1.2.1.4 Banderas

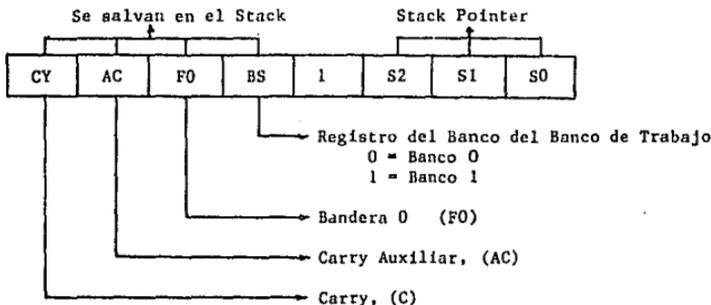
La microcomputadora maneja 4 banderas, posee instrucciones que permite al usuario limpiarlas, complementarlas y probarlas, son :

- Carry (CY) Indica que la operación ejecutada en el Acumulador tuvo un sobreflujo.
- Carry Auxiliar (AC) ... Generada por la instrucción ADD y utilizada por el Ajuste Decimal.
- FO y FI Banderas utilizadas por el usuario.

Las Banderas CY, AC y FO están contenidas en el PSW.

3.1.2.1.5 Program Status Word - Palabra del Estado del Programa (PSW)

Contiene información del Stack Pointer y Banderas que el procesador afecta, dependiendo de la instrucción ejecutada. El PSW realmacena los estados de la máquina después de alguna secuencia.



Los 4 Bits mas significativos se guardan en el Stack de memoria cuando se genera un llamado a subrutina o bien una interrupción.

3.1.2.1.6 Registro Decodificador de Instrucciones (IRD)

Una porción del código de operación de cada instrucción del programa es almacenada en el registro decodificador de instrucciones y convertida a la salida una función de control para cada uno de los bloques de la sección aritmética.

3.1.2.2 Unidad Aritmética y Lógica (ALU)

El ALU permite ejecutar operaciones binarias aritméticas y lógicas entre dos operandos y está bajo el control del Decodificador de Instrucciones de la Unidad de Control. La operación se realiza con un registro de propósito general y el acumulador que es donde se almacena el resultado de la operación. El ALU puede ejecutar las siguientes instrucciones :

- Suma con o sin acarreo.
- Funciones Lógicas : AND, OR, XOR.
- Incremento / Decremento.
- Complemento de Bit.
- Rotar a la Izquierda o a la Derecha.
- Intercambio de Nibbles (4x4 Bits)
- Ajuste Decimal.

3.1.2.3 Unidad de Control (UC)

Se encarga de coordinar las funciones de las otras unidades, llevando control sobre la unidad de memoria, el ALU y la unidad de E/S. La Unidad de Control recibe la instrucción del programa a través del Registro Decodificador de Instrucciones (IRD) y la ejecuta generando señales de control que activen o desactiven según sea el caso las unidades controladas.

Acciones de la Unidad de Control :

- Señales de Prueba
- Salto Lógico Condicional
- Señales de Interrupción

La UC hace uso tanto de los Registros de Propósito Particular, controlando de esta manera la secuencia y el ambiente del sistema. Además toma acciones de control sobre otros bloques de la microcomputadora como el Contador de Estados y de Tiempo, Direccionamiento Externo, etc. que analizaremos en forma separada.

3.1.2.3.1 Señales de Prueba

Los pines T0, T1 e INT son entradas utilizadas como señales de prueba que al ser sensadas por la UC pueden ejecutarse Saltos Condicionales. Al iniciarse el Sistema el valor de T0 y T1 es cero y el de INT es uno.

3.1.2.3.2 Salto Lógico Condicional

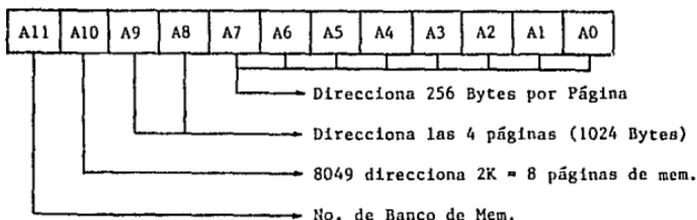
Existen varias condiciones habilitadas en forma interna o externa por las que la UC puede preguntar por medio de instrucciones ya definidas, que permiten cambiar la secuencia del programa en ejecución.

La siguiente tabla muestra que variables (condicionales) puede sensar la UC y el estado que deben tener para tomar una acción de Salto :

<u>PRUEBA</u>	<u>SALTO CONDICIONAL</u>	
	Todos los Bits = 0	No Todos = 0
Acumulador	---	1
Bit-Acumulador	0	1
Bandera de Carry	---	1
Banderas (FO,F1)	---	1
Bandera de Sobreflujo de Tiempo	---	1
Entradas de Prueba (T0,T1)	0	1
Entrada de Interrupción (INT)	0	---

Como vimos anteriormente el Program Counter (Contador de Programa) consta de 12 Bits, en nuestro caso para direccionar 1K de Memoria Programable requerimos de 10 Bits, sin embargo el direccionamiento para Saltos Condicionales utiliza unicamente 8 Bits, por lo que se manejan 4 páginas de 256 Bytes c/u direccionadas por los 2 siguientes Bits del PC.

Program Counter (PC):



Las instrucciones de Salto pueden direccionarse dentro de cada página pues únicamente cambia la secuencia en el PC del Bit 0 al 7, direccionando 256 Bytes, por lo que hay que tener cuidado de no salirse de la página al ejecutar un salto, pues al no modificarse los Bits 8 y 9 se tendría un direccionamiento equivocado. Existe una instrucción de salto directo incondicional que puede direccionar las 4 páginas de la Memoria Programable.

3.1.2.3.3 Señales de Interrupción

El pin de entrada \overline{INT} puede ser habilitada para funcionar como una interrupción EN I y deshabilitada con DIS I o al generar un RESET a la microcomputadora. Una vez habilitada, la interrupción se genera con un nivel bajo "0" en el pin \overline{INT} y se detecta durante el ciclo ALE, causando un "salto a subrutina" en la localidad 3 de la Memoria Programable, donde por lo general se tiene un salto incondicional para manejar la interrupción en otra parte de la memoria; como en una subrutina el Program Counter y el PSW son salvados en el STACK, durante la ejecución de la subrutina los demás pedidos de interrupción serán ignorados hasta finalizar su ejecución con una instrucción de retorno (RETR), regresando al ambiente anterior a la interrupción.

3.1.2.3.5 RESET (Recolocar)

Es una señal de control externa que permite iniciar la Unidad de Control de la microcomputadora, esta constituido por un Schmitt-Trigger con una resistencia interna de Pull-up (= 200 K Ω) que en combinación con un capacitor externo al aplicar un nivel bajo "0" se genera un pulso que recoloca la circuitería interna afectando las siguientes funciones :

* Program Counter (PC)	---->	0
* Stack Pointer (SP)	---->	0
* Banco de Registros	---->	0
* Banco de Memoria	---->	0
* BUS (todos los Bits)	---->	1 (excepto cuando EA=5V)
* Puertos 1 y 2	---->	Modo de Entrada (INPUT)
* Interrupciones	---->	Deshabilita
* Contador Tiempo/Eventos	---->	Detiene
* Bandera de Tiempo	---->	0
* Banderas FO y FI	---->	0
* Pin T0	---->	Deshabilita como reloj

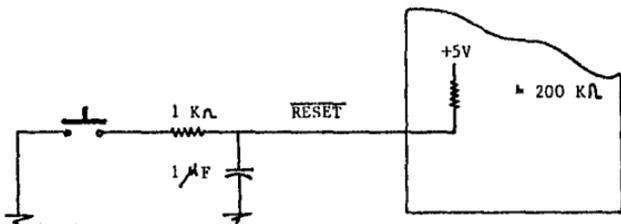


Figura 3.5 RESET

3.1.2.3.4 Ejecución Escalonada

Permite al usuario ejecutar instrucción por instrucción, su modo de operación es el siguiente :

- Para detener al procesador es necesario aplicar un nivel bajo "0" al pin \overline{SS} .
- El proceso se detiene antes de la ejecución de la siguiente instrucción (Edo.3 de la Sig. instrucción) dejando en alto el ALE. Si se procesaba una instrucción de doble ciclo, ambos ciclos se completarán antes de detenerse.
- El proceso puede permanecer detenido indefinidamente manteniendo el ALE en alto y la dirección de la siguiente instrucción a ser traída en el BUS y en la mitad mas baja del puerto 2.
- El procesador sale del modo de detenido aplicando un nivel alto "1" al pin \overline{SS} , el ALE muestra un nivel bajo "0".
- Para detener al procesador en la siguiente instrucción, se da un nivel bajo al \overline{SS} tan pronto como el ALE está en nivel bajo. Si el \overline{SS} se deja en nivel alto el procesador permanece en modo de RUN.

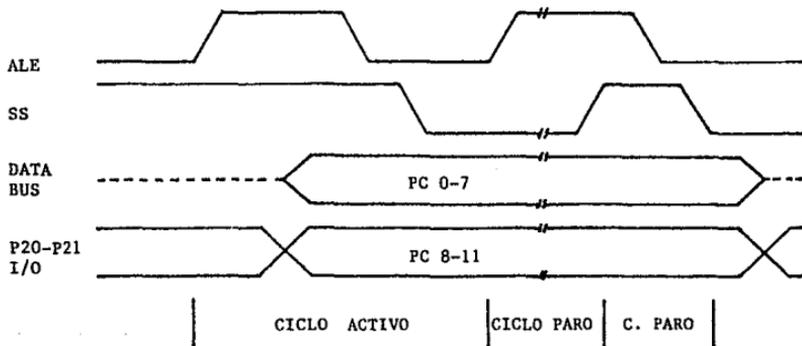


Figura 3.6 Diagrama de Tiempo Single-Step

3.1.3 CIRCUITOS DE RELOJ Y TIEMPO

La generación de pulsos para el MCS48 se maneja a través de la frecuencia de referencia que puede ser un cristal (XTAL), un inductor o un reloj externo.

3.1.3.1 OSCILADOR

Es un circuito resonante de alta ganancia con un rango de frecuencia de 1 a 6 MHz. El pin XTAL1 es la entrada a la etapa amplificadora, mientras XTAL2 es la salida. Un Cristal o un inductor permiten la retroalimentación y la fase de cambio requerida para la oscilación. De ahí se generan las frecuencias para los demás elementos. También podemos utilizar una fuente externa de frecuencia

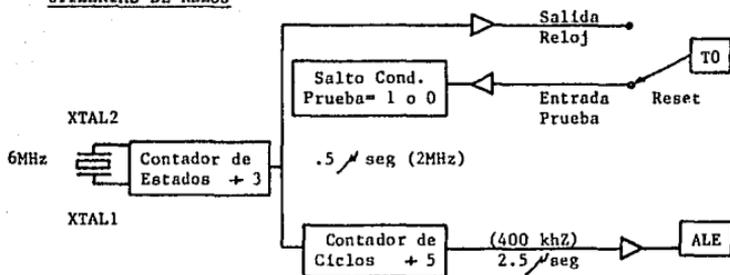
3.1.3.2 CONTADOR DE ESTADOS

La salida del oscilador es dividida entre 3 en el contador de estados, creando un reloj (CLK) que define el tiempo para cada estado y se puede manejar externamente habilitando el pin T0 con la instrucción ENT0 CLK. El reloj es deshabilitado unicamente con un RESET.

3.1.3.3 CONTADOR DE CICLOS

En un Contador de Ciclos CLK es dividido entre 5, dando una señal de reloj cada ciclo de máquina (5 estados de máquina). Este reloj es llamado Address Latch Enable (ALE) y se emplea básicamente para la expansión de memoria.

UTILERIAS DE RELOJ



CICLO DE INSTRUCCION

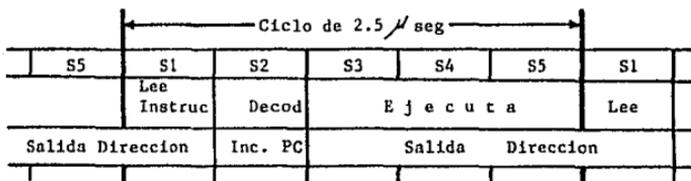


DIAGRAMA DE TIEMPO

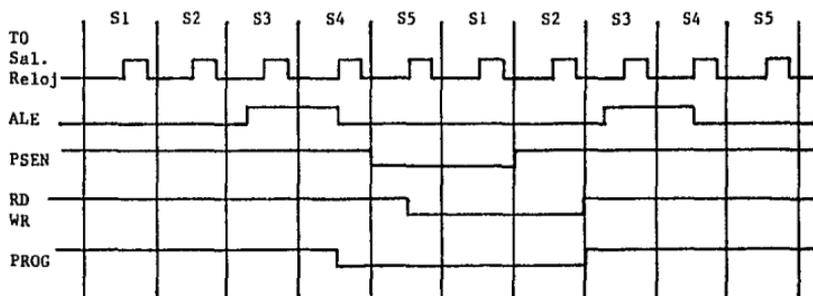


Figura 3.7 Circuitos de Reloj y Tiempo.

3.1.4 CONTADOR DE TIEMPO / EVENTOS

El microcontrolador posee un contador interno que puede ser cargado o leído por software, no se afecta por el RESET y puede funcionar como :

- Un contador de eventos habilitado por la instrucción START CNT
- Un contador de Tiempo habilitado por la instrucción START T
- Detener el Contador por medio de un RESET o por la instrucción STOP TCNT

Cuando el Contador sobrepasa el máximo valor que puede registrar (FFH), reinicia con el valor 00H y se afecta la bandera de sobreflujo que puede ser utilizada para un salto condicional (JTF) o bien si se encuentra habilitada como interrupción (EN TCNT1 / DIS TCNT1) se tendrá un salto a la localidad 7 de la Memoria Programada, donde podrá haber un salto incondicional y se hará el tratamiento igual a un llamado a subrutina, por lo que al encontrar la instrucción RETR, regresará al ambiente anterior.

Cuando se utiliza el Contador de Eventos, cualquier transición de Alto a Bajo en el Pin T1 incrementará al Contador.

Si se utiliza el Contador de Tiempo, este se incrementará cada 32 pulsos del ALE (XTAL / 15) o sea cada 480 pulsos del Cristal (XTAL), si se considera que el cristal trabaja a una frecuencia de 6 MHz, tenemos que la frecuencia del contador es de 12.5 KHz, o sea que se incrementa cada 80 μ seg y cada 20 milisegundos (256 incrementos), se detecta un sobreflujo, que por software puede almacenarse en registros y tomar acciones de control cada intervalo de Tiempo.



Figura 3.8 Contador de Tiempo y Eventos

3.1.5 UNIDAD DE MEMORIA PROGRAMABLE

La Memoria Programable consiste en el 80/87 48 de 1024 palabras, en el 80/87 49 consiste de 2048 palabras, cada una de 8 Bits de ancho, los cuales son direccionados por el Contador del Programa (PC). En el 8748/49 el usuario puede programar esta memoria pues es EPROM, EN EL 8048/49 la memoria es ROM y es programada de Fábrica.

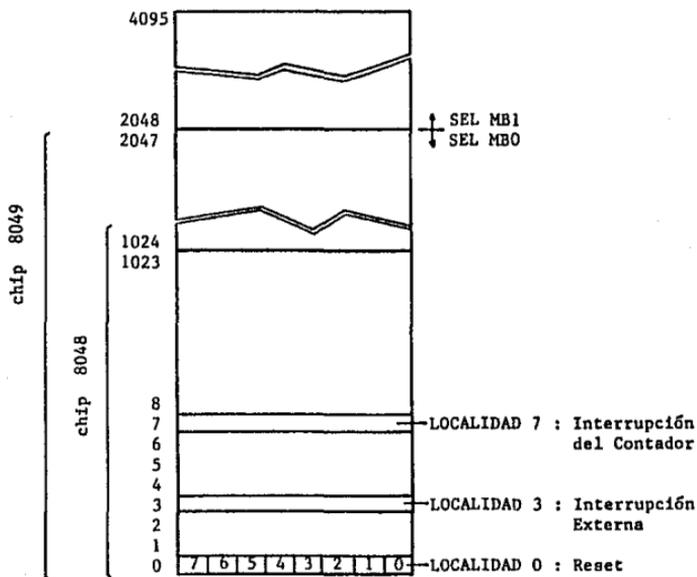


Figura 3.9 Mapa de la Memoria Programable

Existen 3 localidades de la memoria programable de especial importancia:

LOCALIDAD 0 : Activando el RESET del Microcontrolador provocamos que esta sea la primera instrucción a ejecutar.

LOCALIDAD 1 : Activando la línea de entrada de interrupción (INT) del Microcontrolador (la cual deberá estar habilitada) causamos un salto a subrutina a esa localidad.

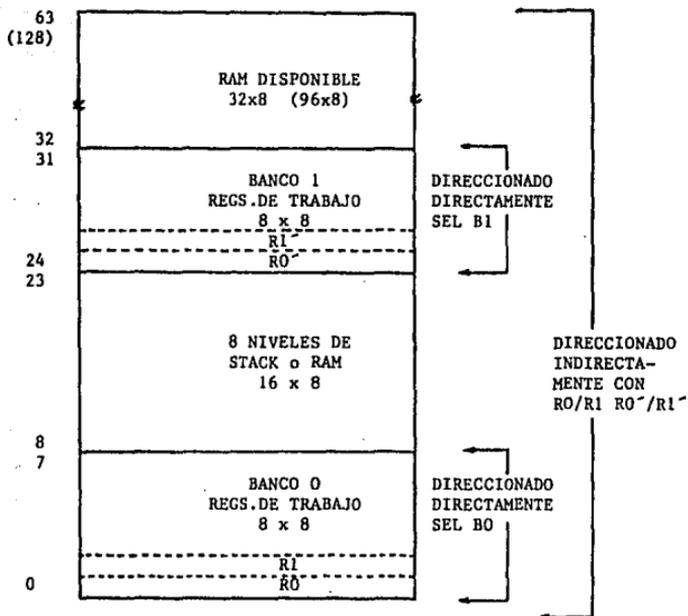
LOCALIDAD 7 : Estando habilitada la interrupción por sobreflujo, al presentarse este en el contador de tiempo / eventos se generará un salto a subrutina a esta localidad.

3.1.6 UNIDAD DE MEMORIA DE DATOS

Esta organizada en 64 (80/8748) o 128 (80/8749) palabras de 8 Bits. Todas las localidades son direccionadas en forma indirecta, a través de 2 registros apuntadores en RAM y residen en la dirección 0 y 1 del vector de registros. Las primeras 8 localidades (0-7) de el vector son designadas para trabajar como registros y son directamente direccionables por diferentes instrucciones. Puesto que estos registros son mas faciles de direccionar, se usarán para almacenar frecuentemente datos de resultados intermedios. La instrucción DJNZ hace muy eficiente el uso de registros de trabajo como cadenas de conteo en un programa, permitiendo a el programador el decremento y prueba de un registro en una sola instrucción.

Podemos seleccionar como Banco de registros a las localidades en RAM (24 - 31) en vez de (0-7) por medio de la instrucción SEL Rn. Este segundo Banco de registros puede ser usado como una extensión de el primer Banco o se reserva para la ejecución de subrutinas.

Puesto que los dos apuntadores en RAM, el registro R0 y R1 son una parte del vector de registros de trabajo, la activación de otro Banco crea dos apuntadores más (R0' y R1') que pueden ser empleados de igual forma. Las localidades en RAM (8-23) son direccionadas por el Stack Pointer durante el llamado a subrutina, donde se tienen máximo 8 niveles, estas localidades pueden ser direccionados también por los registro R0 y R1.



() chip 8049 Únicamente

Figura 3.10 MAPA DE LA MEMORIA DE DATOS

3.1.7 UNIDAD DE ENTRADA / SALIDA

El microcontrolador cuenta con 27 líneas, las cuales pueden ser usadas para funciones de Entrada o Salida. Estas líneas están agrupadas en 3 puertos de 8 Líneas cada una de las cuales sirven como entrada, salida o bidireccional y 3 entradas de prueba las cuales pueden alterar la secuencia cuando es examinada por una instrucción de salto condicional.

3.1.7.1 PUERTOS 1 Y 2

Ambos puertos se componen de 8 Bits y tienen características idénticas. Los datos escritos en estos puertos permanecen estáticos y permanecen así hasta que se vuelva a escribir en ellos. La información que se tenga a la entrada deberá ser leída en el momento que se presenta, pues el puerto no la retiene. Las señales de entrada o salida son de nivel TTL.

Las líneas de los puertos 1 y 2 son llamadas quasibidireccionales porque la estructura del circuito permite que cada línea sirva como una entrada, una salida o ambas, la estructura de este puerto se muestra en la figura 3.11, cada línea tiene un pull-up a través de una resistencia de aprox. 50 K . Este pull-up es suficiente para suministrar la corriente de fuente para un nivel alto de TTL. Al presentarse una conmutación rápida entre "0" y "1" el tiempo de respuesta es de aprox. 500 nseg. debido a la resistencia que debe superar. Un RESET inicializa todas las líneas a una alta impedancia (estado "1"). Esta estructura permite la Entrada/Salida sobre el mismo "pin".

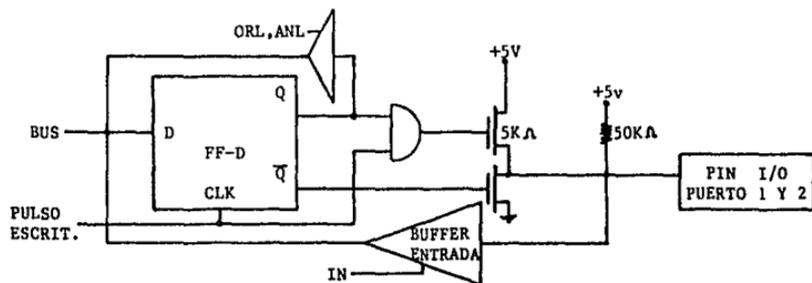


Figura 3.11 Estructura del Puerto Quasi-Bi-Direccional

3.1.7.2 PUERTO BUS (BUS)

Se conforma con 8 Bits, siendo este un puerto bidireccional con entradas y salidas asociadas. Si la característica bidireccional no se necesita, el BUS puede servir para uno u otro, como un puerto que retiene la información que se escriba a la salida o bien un puerto de entrada que no retiene información, las líneas de Entrada/Salida en este puerto no pueden ser mezcaldas.

Los datos de salida se escribe por la instrucción OUTL y para la entrada de datos se emplea la instrucción INS. Las instrucciones INS y OUTL generan pulsos que corresponden a las líneas de Salida RD y WR. Existen instrucciones que permiten emplear al puerto bidireccional (BUS) para expansiones de memoria o puertos. el RESET inicializa las líneas del BUS en alta impedancia "1".

3.1.8. PROGRAMACION, VERIFICACION Y BORRADO DE LA MEM. PROGRAMABLE

La Memoria Programable del 8748 puede ser borrada y reprogramada por el usuario como se indica a continuación :

3.8.1.1 PROGRAMACION Y VERIFICACION

Los pines que el 8748 utiliza para la programación/verificación son los siguientes :

PIN

FUNCION

XTAL1	Entrada de Reloj (1 a 6 MHz)
RESET	Inicializa y guarda la Dirección
TEST0	Selec. el Modo de Programación o Verif.
EA	Activa el Modo de Programación y Verif.
BUS	Entrada de la Direc. y la Instruc.a guardar
P2 0-1	Entrada de la Dirección
Vdd	Suministro de Poder en la Programación
PROG	Entrada del Pulso de Programación

Para llevar a cabo la programación en el 8748 deberá seguirse la siguiente secuencia :

- 1) Deberán tenerse listas las siguientes señales antes de colocar el 8748
 - . Vdd = 5 V
 - . El reloj deberá estar funcionando (1 a 6 MHz)
 - . RESET = 0 V
 - . TO = 5 V
 - . EA = 5 V
 - . Los Pines del BUS y PROG = 0V
- 2) Colocar el 8748 en el Socket
- 3) TO = 0V : Selecciona el Modo de Programación
- 4) EA = 25V : Activa el Modo de Programación
- 5) Escribe la Dirección en el BUS y en el Puerto 2 (Bits 0-1)
- 6) RESET = 5 v : Guarada la Dirección
- 7) Se escribe la instrucción a guardar en el BUS
- 8) Vdd = 25 V : Fuente de energía para la Programación
- 9) PROG = 0 V : Seguido por un pulso de 50 mseg a 25 V
- 10) Vdd = 5 V
- 11) TO = 5 V : Modo de Verificación
- 12) Lee y verifica la instrucción en el BUS
- 13) TO = 0 V
- 14) Para continuar programando saltar al paso 5
- 15) Para retirar el 8748 deberán cumplirse las condiciones del paso 1

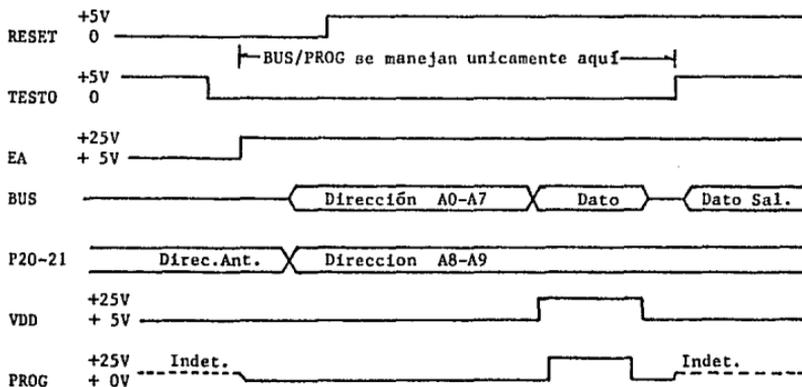


Figura 3.12 Secuencia de Programación / Verificación

Si uno desea unicamente Verificar o leer el programa en memoria la secuencia a seguir es la siguiente :

1) Deberán tenerse listas las siguientes señales antes de colocar el 8748

- . Vdd = 5 V
- . El reloj deberá estar funcionando (1 a 6 MHz)
- . RESET = 0 V
- . TO = 5 V
- . EA = 5 V
- . Los Pines del BUS y PROG = 0V

- 2) Insertar el 8048 o el 8748
- 3) TO = NC (8048)
TO = + 5 V (8748) : Selección del Modo de Verificación
- 4) EA = +12 V (8048)
EA = +25 V (8748) : Activa el Modo de Verificación
- 5) RESET = 0 V
- 6) Escribe la Dirección en el BUS y en el Puerto 2 (Bits 0-1)
- 7) RESET = 5 V : Guarda la Dirección
- 8) La instrucción almacenada se encuentra en el BUS
- 9) Para continuar verificando salta al paso 5
- 10) Para retirar el Chip deberán cumplirse las condiciones del paso 1

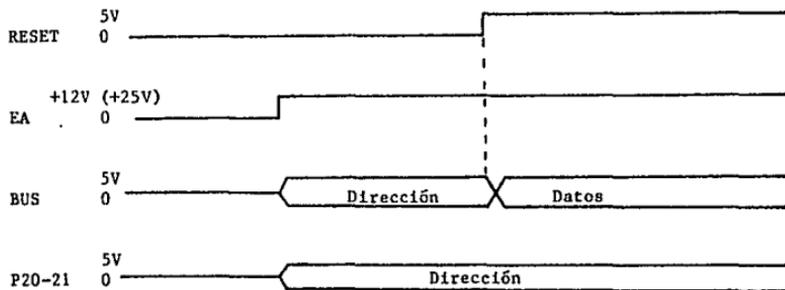


Figura 3.1.3 Secuencia de Lectura del Programa

3.1.8.2 BORRADO DE LA MEMORIA PROGRAMABLE

Para Borrar la Memoria Programable (EPROM) es necesario que se exponga a una luz con baja longitud de onda de aproximadamente 4000 Angstroms. Si el 8748 se encuentra expuesto sin protección a la luz de las lampara fluorescentes puede borrarse la información en aproximadamente 3 años, mientras si está expuesto a la luz del sol se borrará en 1 semana aproximadamente.

El procedimiento para borrar una memoria EPROM recomendable es con luz ultravioleta que tiene una longitud de onda de 2537 Angstroms, el tiempo de borrado es de 15 a 20 minutos.

3.2 FUENTE DE PODER

El Bloque correspondiente a la Fuente de Poder, provee una alimentación constante de +5 Volts a la mayoría de los módulos que conforman al "DIPAK", además de la misma Fuente se derivan 9 Volts No Regulados para activar el reelevador que sirve como interruptor a la Contra-Eléctrica y 9 Volts No Rectificados (AC) que permiten accionarla.

La Fuente de Poder consta de un interruptor de encendido a la entrada de un Transformador de 9 Volts AC a 500 mA, de la salida del Transformador se deriva la alimentación para la Contra-Eléctrica, los 9 V AC se rectifican y sirven para activar al reelevador, este voltaje se regula y de esta manera se obtiene un Voltaje constante de 5 Volts Regulados.

A pesar de que la cantidad de corriente que requiere la Contra-Eléctrica es de aproximadamente 300 mA y del ruido que esta pueda generar, el voltaje se mantiene regulado a 5 Volts constantes y el ruido generado se filtra dentro de la misma Fuente, no afectando a ningún módulo del "DIPAK"

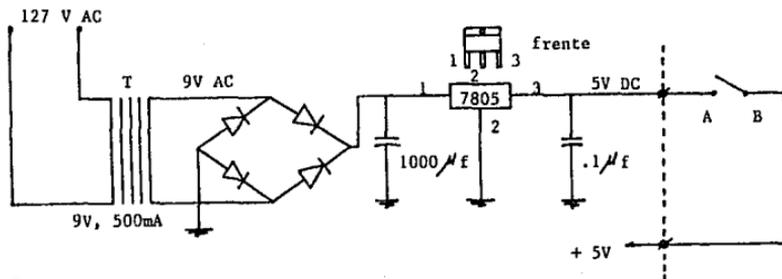


Figura 3.14 Fuente de Poder

3.3 TECLADO

El Teclado está formado por un conjunto de 16 teclas organizadas en forma de matriz de 4 x 4, sin embargo para nuestro propósito empleamos unicamente 12 teclas (4 renglones x 3 columnas) dejando inactiva toda una columna. Además dentro del mismo teclado se cuenta con un interruptor conectado a la alimentación de +5 Volts de la Fuente de Poder, permitiendo de esta manera apagar parcialmente o bien reiniciar (resetear) al "DIPAK".

El microcontrolador se encarga de ir activando en intervalos de tiempo cada uno de los renglones con un cero lógico "0" dejando los demás en uno lógico "1" e irá sensando cada una de las columnas que estan conectadas a +5 Volts, de tal manera que cuando se oprima una tecla el microcontrolador tendrá la posición del renglon activado por un cero lógico "0" y de la columna que contenga un cero lógico "0", detectando de esta manera que tecla fue oprimida.

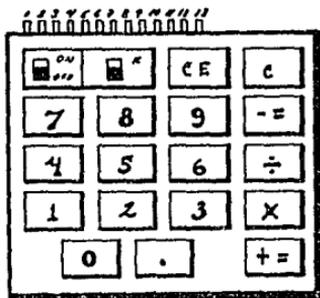
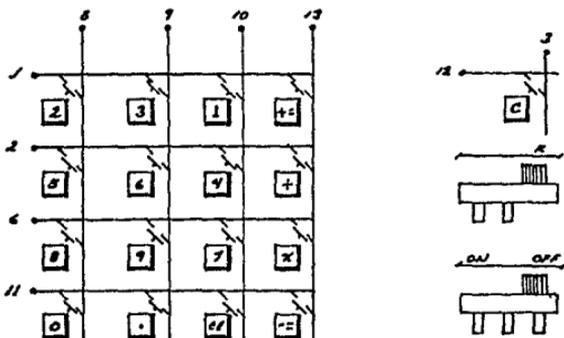


Figura 3.15 Teclado

3.4 SELECCION CLAVE

El DIPAK permite seleccionar de entre un grupo de 16 claves de 4 dígitos cada una, programadas con anterioridad en el microcontrolador en EPROM, para seleccionar una clave se cuenta con 4 microswitchs cuyo valor binario está entre el 0000 y el 1111 o sea del 0 al 15 decimal, cada microswitch esta conectado al Puerto I de los Bits 2 al 6 en el microcontrolador, Únicamente al activar el Sistema el microcontrolador lee el número de clave seleccionada sensando el Puerto I, para cambiar de Clave, es necesario dar reset (reiniciar) al microcontrolador (Sistema).

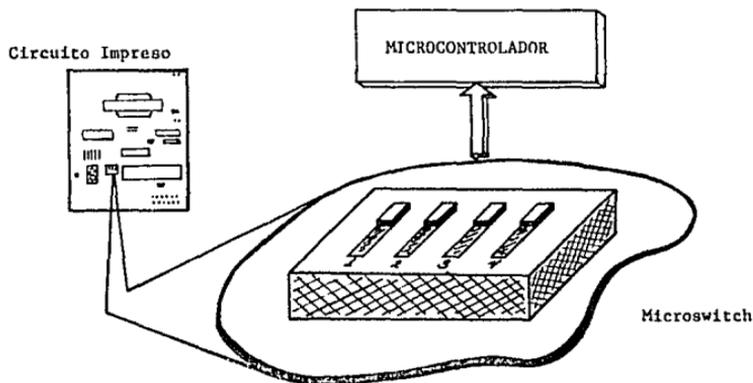


Figura 3.16 Selección Clave

3.5 DESPLIEGUE DE DATOS

El despliegue de Datos está constituido por un módulo de 7 segmentos que se encuentra conectado a un decodificador de 7 segmentos (7448) y éste al BUS del microcontrolador del Bit 0 al 3. Al activar el Sistema el microcontrolador escribe en el BUS el número 0A (Hexadecimal), al ser decodificado, el despliegue de 7 segmentos muestra la letra "c" que indica clave, inmediatamente después despliega el número de clave seleccionada en los microswitchs y este ciclo lo repite mientras no se oprima ninguna tecla, al momento de oprimir alguna el despliegue muestra el valor asociado a la tecla, a su vez indica si el valor de la tecla oprimida corresponde al la secuencia de la clave seleccionada, si no es igual muestra una "e" de error. El Despliegue de Datos no esta a la vista del usuario externo, su función principal es la de llevar un control interno, indicar el número de clave seleccionada y poder en un momento dado saber que secuencia corresponde a cada clave.

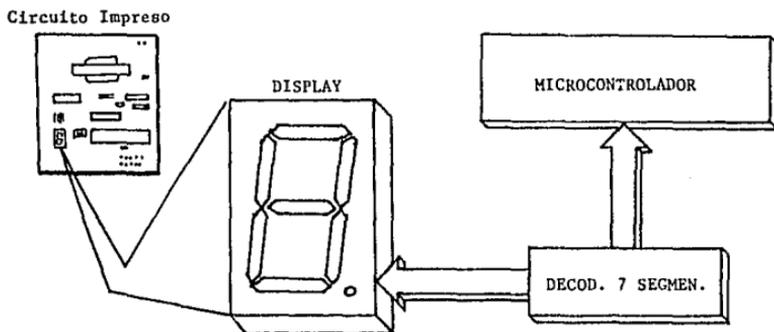


Figura 3.17 Despliegue de Datos

3.6 CONTROL REMOTO

Permite accionar la Contra - Eléctrica desde un punto distante, está constituido por un interruptor (push-botton) conectado a tierra y al pin de prueba T0 del microcontrolador, además en pin T0 está conectado a +5V. La señal de prueba T0 es sensada constantemente por el microcontrolador, mientras no se oprima el interruptor la entrada T0 estará recibiendo un nivel alto "1", al momento de oprimir el interruptor, T0 va a recibir un nivel bajo "0", el microcontrolador al sensar T0 activa la Contra - Eléctrica igual a que se hubiera detectado la secuencia correcta de una clave.

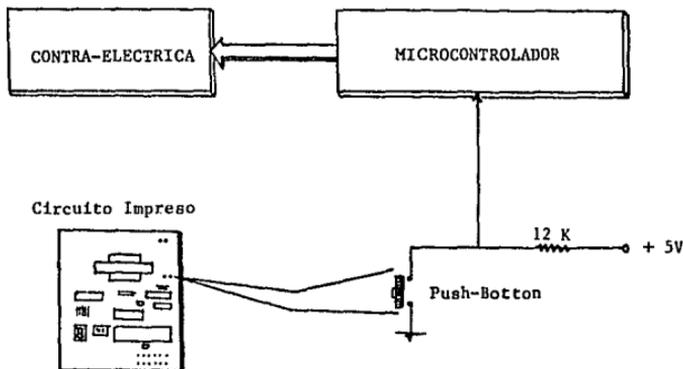


Figura 3.18 Control Remoto

3.7 SEÑALES DE FUNCION

Indican al usuario externo el buen funcionamiento del DIPAK de 2 formas :

Visual : Consiste de 2 Leds conectados en paralelo, uno se encuentra en el circuito impreso para control interno y el otro está conectado en el teclado a la vista del usuario externo. Ambos Leds se encuentran conectados al BUS en el Bit 7 del microcontrolador, el cuál genera una señal visual intermitente en los leds mientras no se oprima ninguna tecla, al momento de oprimir alguna se detiene la señal dejando prendido el Led, al oprimir la siguiente tecla se apaga, continuando así hasta completar la secuencia de 4 y después continúa intermitente

Audible : Esta constituido por una bocina colocada externamente en la caja del teclado. La Bocina esta conectada al Bus en el Bit 6 del microcontrolador. Cuando se oprime alguna tecla, el microcontrolador inmediatamente genera una señal audible en la bocina.

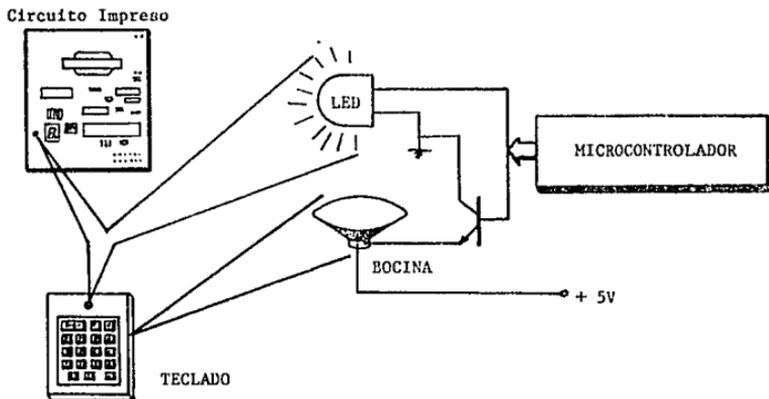


Figura 3.19 Señales de Función

3.8 ACCIONADOR CONTRA-ELECTRICA

El DIPAK permite el acceso accionando una contra-chapa eléctrica que consiste básicamente de un solenoide que al aplicarle un voltaje de 12 V AC libera la contra-chapa. Los 12 V AC se toman del transformador que se emplea para la Fuente de Poder el cual se conecta a un reelevador y este al microcontrolador. Cuando el DIPAK detecta una secuencia de 4 caracteres correcta (CLAVE) o bien accionando el Control Remoto, el microcontrolador genera un nivel alto en el Bit 7 del Puerto 2 conectado a la base de un transistor, el cual a su vez permite el flujo de corriente activando el reelevador y este cierra el circuito aplicando 12 V AC del transformador a la Contra-Chapa. La Contra-Eléctrica tiene conectado al solenoide un vibrador que indica al usuario que puede empujar (o bien jalar) la puerta y poder entrar.

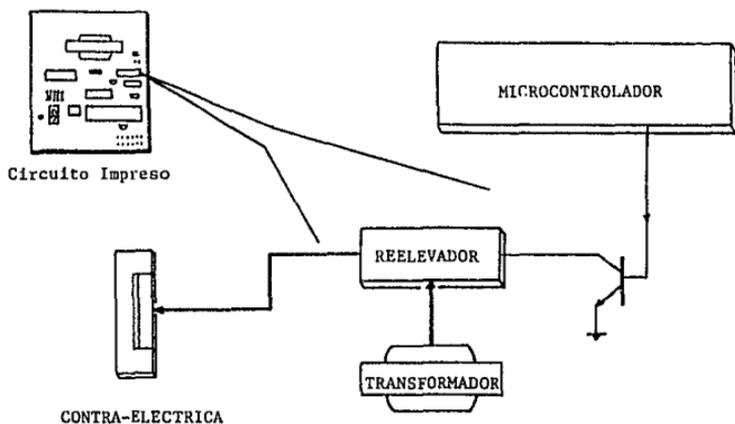


Figura 3.20 Accionador Contra-Eléctrica

3.9 DISPOSICION GENERAL HARDWARE

Los 8 módulos que se describieron anteriormente podemos agruparlos en 3 Tipos de acuerdo a su función :

A) ENTRADA : Son aquellos módulos que proveen de información al Sistema por lo que es necesario sensarlos constantemente.

- Teclado
- Control Remoto

B) PROCESO : Módulos que de alguna manera realizan o participan en el sentido, proceso y control de los demás módulos.

- Microcontrolador
- Fuente de Poder
- Selección Clave
- Despliegue Datos

C) SALIDA : Los módulos de este grupo son aquellos que responden a las acciones de control en el DIPAK de acuerdo a la entrada que se presenta en el proceso.

- Señales de Función
- Accionador Contra-Eléctrica

3.9.1 DISPOSICION DE COMPONENTES

A continuación se hará una lista de los componentes que se emplearon para la construcción del DIPAK, así como su disposición dentro del Circuito Impreso.

Componentes Electronicos :

<u>No.</u>	<u>Cantidad</u>	<u>Componeneta</u>
1	1	Chip 8748 INTEL
2	1	Cristal 3.5795 MHz (TV Color)
3	1	Capacitor .3 μ f Polietileno
4	1	Transformador de 9 V - 500 mA
5	4	Diodos IN4001
6	1	Regulador a 5 V (7805)
7	1	Enfriador Regulador
8	1	Capacitor 1000 μ f Electrolytico Axial
9	1	Capacitor .1 μ f Polietileno
10	1	Capacitor 10 μ F (50v) Electrolytico Radial
11	1	Chip 7448 (Convertidor BCD-7 Seg.)
12	1	Display 7 Seg. (LA-6780 / L / 550 K)
13	10	Resistencias 390 Ω
14	1	Resistencia 12 K Ω
15	1	Microswitch (4)
16	2	Led Rojo (Baja Potencia)
17	2	Transistor BC548
18	1	Relevador AROMAT AW821198 NC2D-DC12V 4091V 5A 1/10 HP 125,250 V AC 5A 30 V DC

Componentes Mecánicos :

<u>No.</u>	<u>Cantidad</u>	<u>Componente</u>
1	1	Contra - Eléctrica
2	1	Teclado (Matriz 4x4)
3	1	Bocina
4	1	Portaled
5	1	Interruptor 1 polo 1 tiro
6	1	Push-Botton
7	1	Chasis (12x20) = Circuito Impreso
8	1	Caja Metal. (7x10) = Teclado/Bocina/Led
9	1	Conector Cable Plano (Hembra y Macho) = Tarjeta
10	1	Conector DB-15 Macho y Hembra
11	1	Concha para DB-15
12	1	Conector Alimentación (Tarjeta-127 V AC)
13	1	Conector Chapa
14	1	Conector Control Remoto
15	4	Aisladores (Tarjeta-Chasis)

Otros :

- 2 Mts. Prom. Cable Telef. (12 alambres)
- 8 Mts. Cable (Alimentación / Contra / Control Remoto)
- Tornillos (Chasis/Teclado/DB-15/Tarjeta)
- Remaches (2)
- Cinta Adhesiva

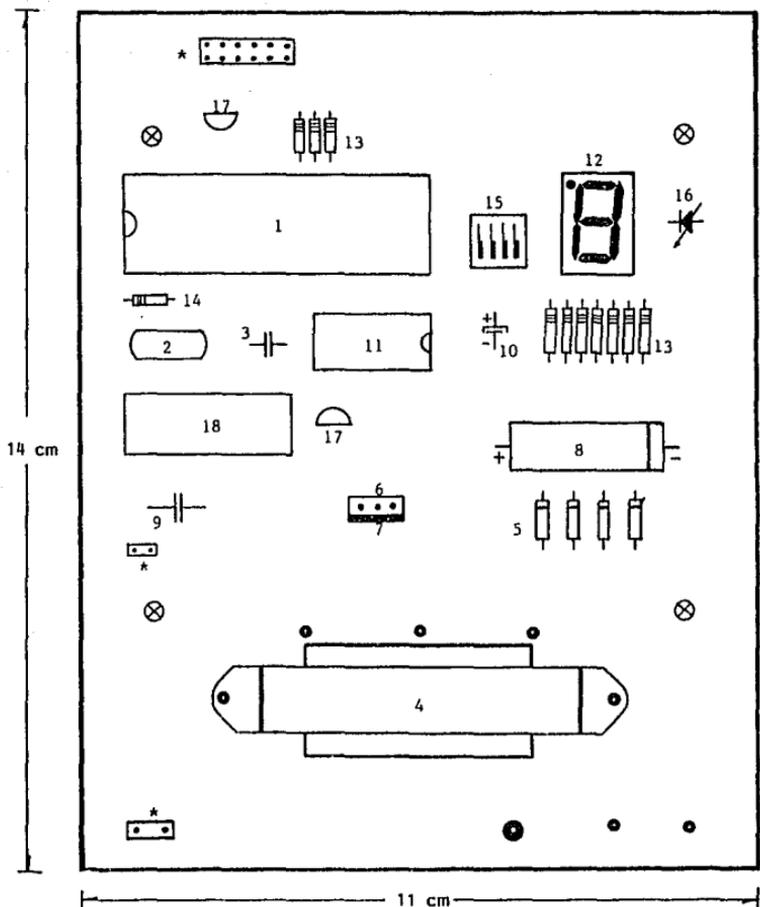


Figura 3.21 LAY OUT DIPAK

* Conectores

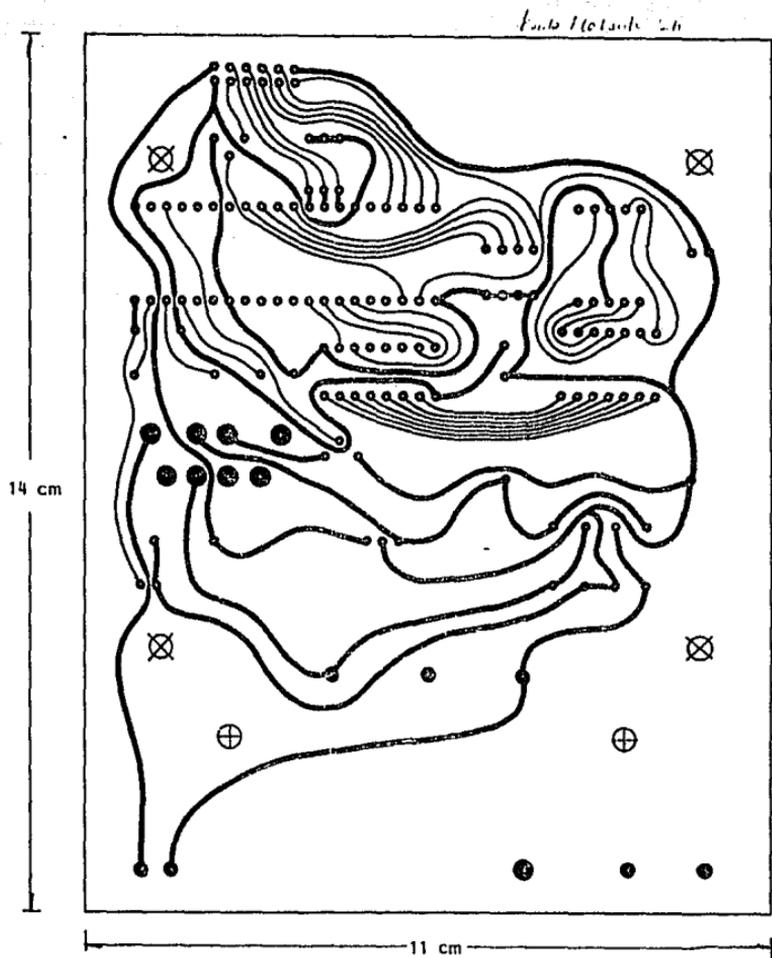


Figura 3.22 Circuito Impresso

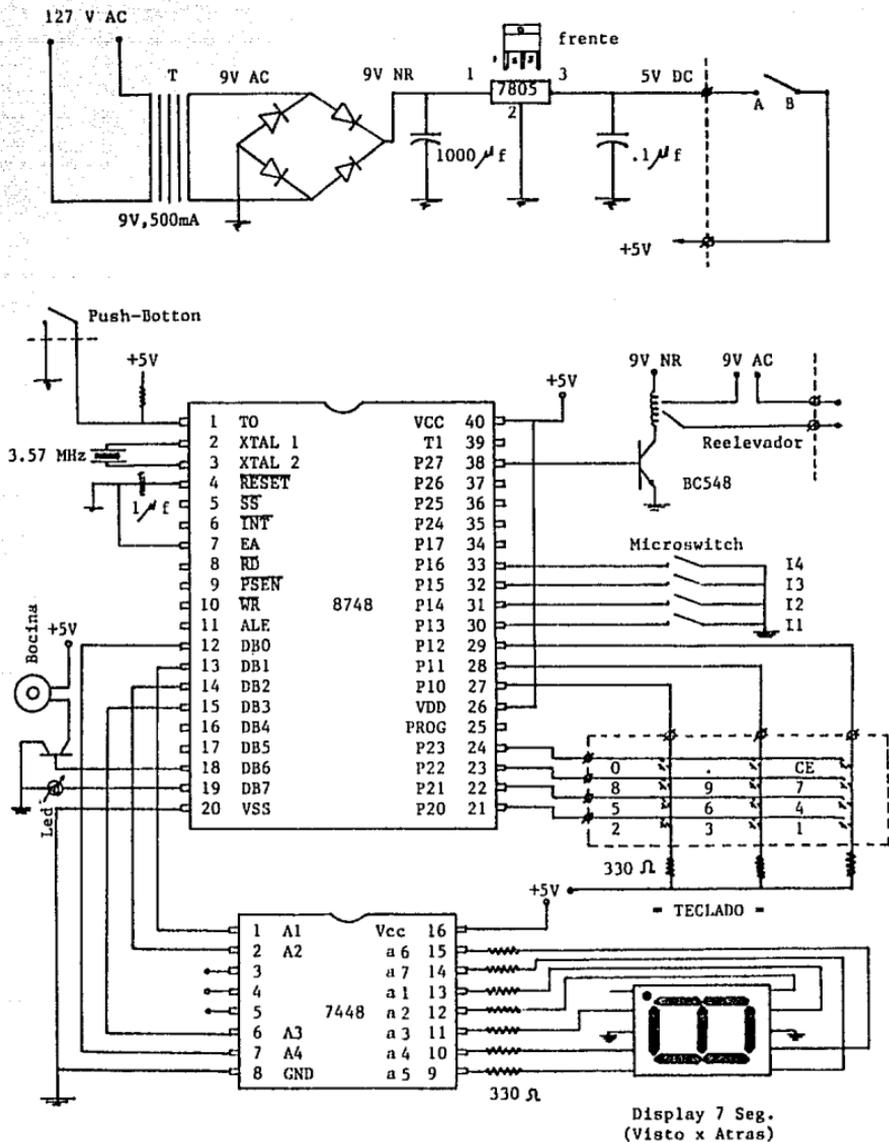


Figura 3.23 Diagrama Eléctrico

4. DESCRIPCION SOFTWARE Y PROGRAMACION

En el Diseño del DIPAK fue necesario hacer una combinación entre Hardware y Software, el primero permite llevar un control físico sobre todas sus componentes, mientras que el Software por medio de instrucciones hace uso del hardware, indicando al microcontrolador sensar variables y ejecutar acciones, por lo que se lleva un control interno.

La microcomputadora 8748 tiene un set de instrucciones mas o menos reducido pero bastante eficiente, este se incluye en el Apéndice A, describiendo cada una de sus instrucciones y su forma de operación.

Para la programación del 8748 (microcontrolador) se utilizó una Computadora PC conectada al Sistema PAT-86 con el programador EXOR-48, además se cuenta con Software de apoyo como el Editor, el Ensamblador, el Simulador y un programa que permite manejar a la Computadora PC como una terminal del PAT-86, todo este soporte se describe con mas detalle en el Apéndice C.

4.1 DESCRIPCION SOFTWARE

Por sus características, el programa interno de la microcomputadora (8748) se grabó en EPROM, lo que permitió se hicieran varias pruebas, depurando cada una de ellas antes de llegar a una versión final y será esta la que se describirá a continuación.

4.1.1 PROCEDIMIENTO DE DESARROLLO

Básicamente el objetivo de la microcomputadora es hacer uso del hardware del DIPAK, sensar diferentes señales y tomar acciones de control. En este caso el microcontrolador deberá :

- 1) Se seleccionará por medio de 4 microswitchs una Clave de entre 16, cada una está compuesta por 4 caracteres los cuales serán asignados por el microcontrolador.
- 2) Indicar constantemente que todo esta operando correctamente por medio de un led que estará parpadeando mientras todo este bien.
- 3) Recibir una secuencia de 4 caracteres por medio del teclado.
- 4) Generar una señal audible en una Bocina si se pulsa alguna tecla.
- 5) Mostrar en un Display el Num. asignado a la tecla correspondiente cada vez que se oprime alguna e indicar si es correcta o no.
- 6) Si la secuencia es correcta comparada con la clave asignada o bien cuando se habilita el Control Remoto se deberá activar la Contra - Eléctrica, en caso contrario continuará deshabilitada.

Para poder desarrollar el Software fue necesario tener el diseño completo del hardware del DIPAK, para saber que señales del microcontrolador se implementarían y como se utilizarían.

4.1.1 ALGORITMO

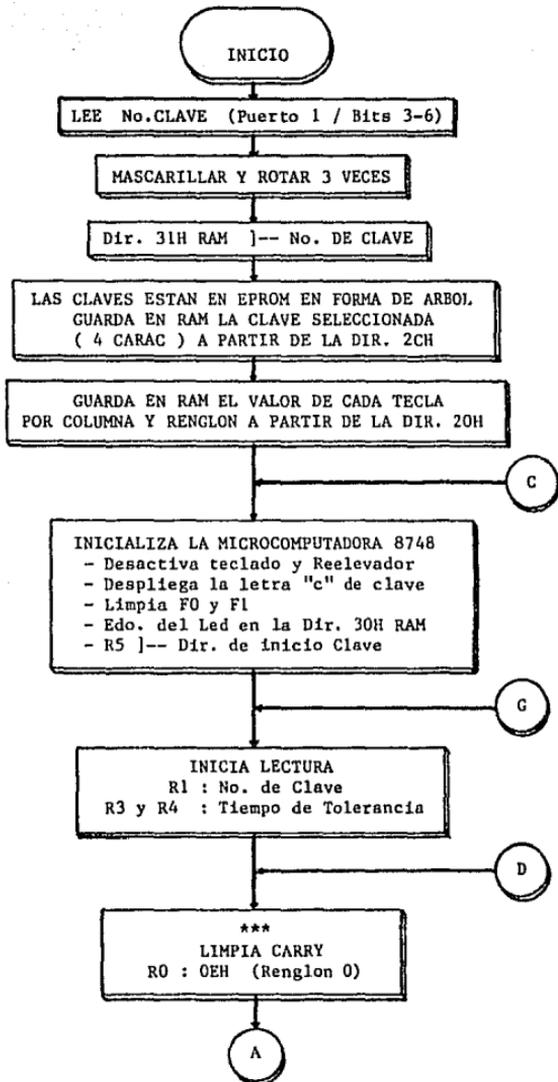
Para poder diseñar y desarrollar el Software se requiere de un Algoritmo que nos muestre de manera sencilla la secuencia que deberá seguir el programa del microcontrolador y de que manera va a afectar a los demás dispositivos. A continuación se muestra esta secuencia :

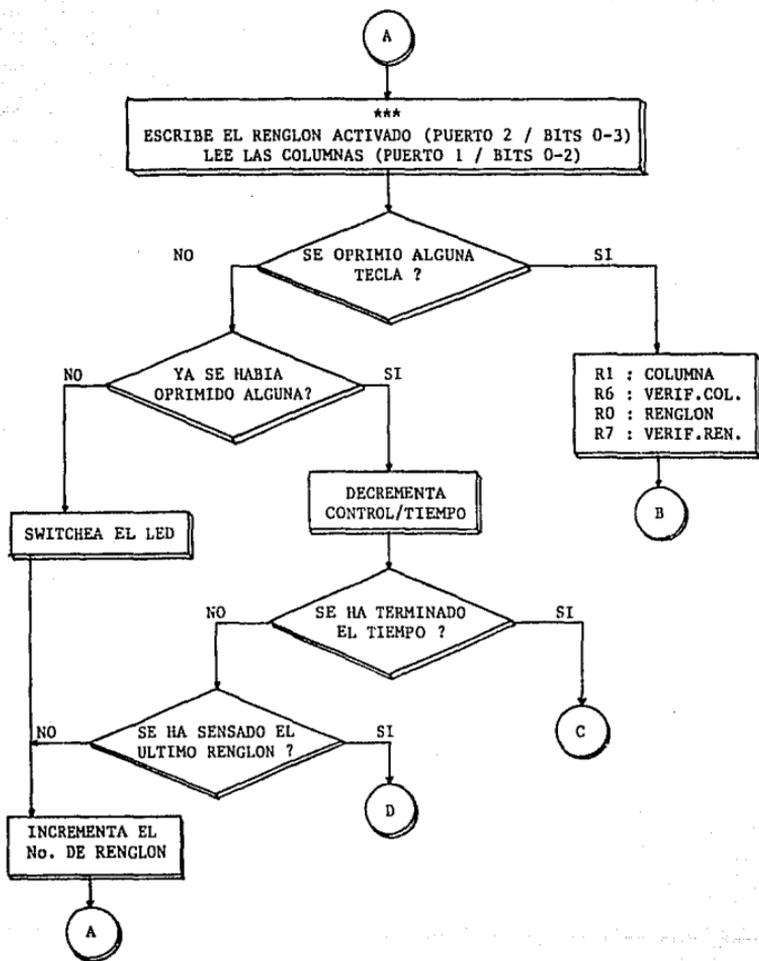
- 1) Leer el Num. de Clave elegida (0-15) en el microswitch, del Bit 3 al 6 en el Puerto 1.
- 2) Guardar en RAM la secuencia de caracteres de la Clave que se encuentran en EPROM, de acuerdo al número de la Clave seleccionada.
- 3) Guarda en RAM el valor de cada Tecla por columna y renglón.
- 4) Inicializa la Microcomputadora (limpia Banderas, desact. Reelev.,etc.)

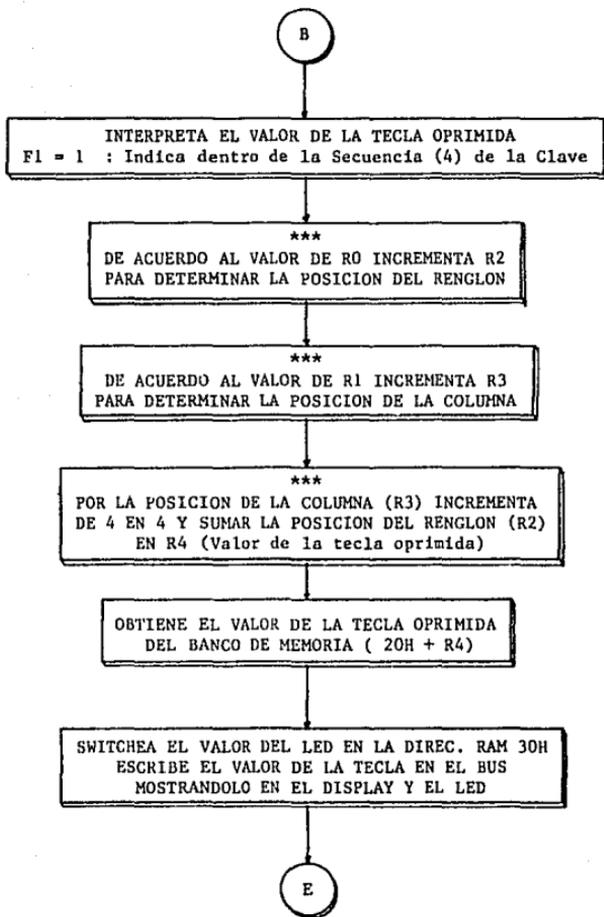
- 5) Escribe una "c" de clave, muestra el No.de la Clave o bien si ya se ha teclado algo continuar mostrando el valor de la tecla, el Led debe estar intermitente (ON/OFF) y se debe sensar el Control Remoto, si se activa $T0=0$ va al paso 25.
- 6) Empieza reconocimiento del teclado activando con un nivel bajo "0" renglón por renglón (Puerto 2 Bits 0 al 3).
- 7) Sensa las columnas en el Puerto 1, Bits 0 al 2.
- 8) Mientras no se oprima ninguna tecla cambia de renglón y va al paso 5.
- 9) Si ya se ha oprimido alguna tecla pero no se continúa dando la secuencia el micro da un tiempo de tolerancia una vez que transcurre regresa al paso 4.
- 10) Una vez detectada la tecla procede a hacer un reconocimiento de que tecla fue oprimida asociando columna y renglón.
- 11) Se asigna el valor de la tecla guardado en RAM.
- 12) Continúa sensando al Control Remoto, si $T0=0$ salta al paso 25.
- 13) Switchea el Led, cambia cada vez que se oprime una tecla.
- 14) Despliega el valor de la Tecla en el Display de 7 segmentos, escribiendo el dato en el BUS del Bit 0 al 3.
- 15) Da un tiempo de retardo para estabilizar el Teclado.
- 16) Activa la Bocina generando una señal cuadrada en el BUS Bit 6.
- 17) Checa si se dejó de oprimir la tecla.
- 18) Inicia Reconocimiento del valor de la tecla con la secuencia que sigue la Clave.
- 19) Continúa sensando al Control Remoto, si $T0=0$ salta al paso 25.
- 20) Compara el valor de la tecla con el valor de la secuencia de la Clave guardada en RAM.
- 21) Si no es igual activa $F0=1$ indicando que la secuencia es incorrecta.
- 22) Si todavía no se completa la secuencia de 4 caracteres, va al paso 5.
- 23) Si $F0$ esta activado, la clave no fue correcta y regresa al paso 4.
- 24) Activa el Reelizador durante aprox. 3 seg.
- 25) Regresa al paso 4.

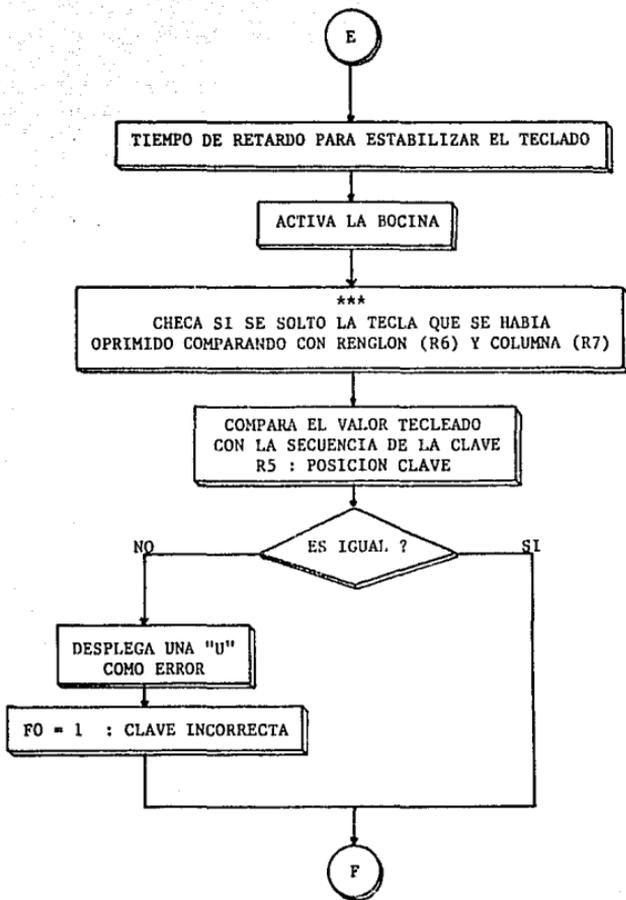
4.1.3 DIAGRAMA DE FLUJO

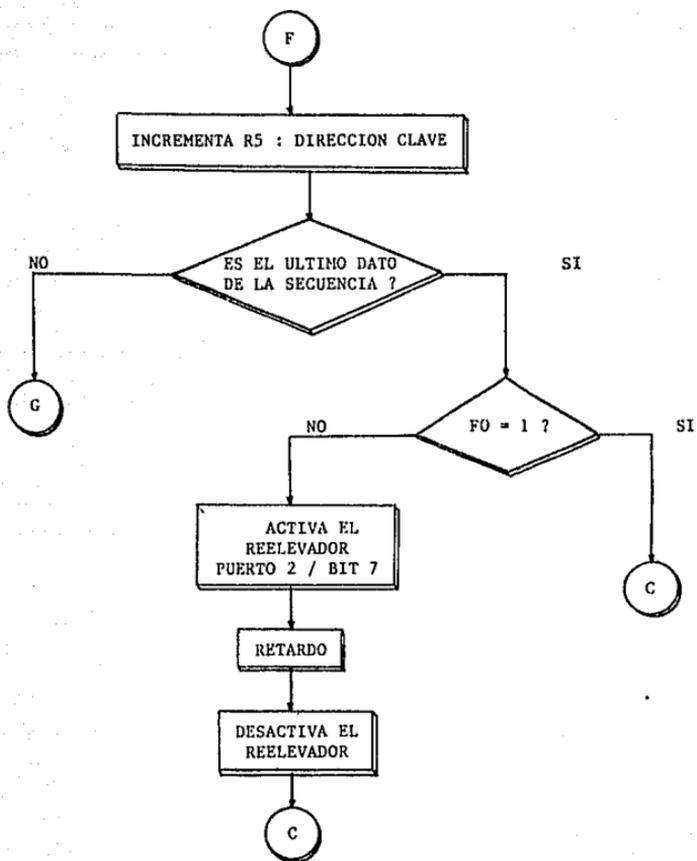
El Diagrama de Flujo permite saber visualmente como funciona el Programa que controla el DIPAK. Todo el programa se estructuró de tal forma que no se utilizaron subrutinas, pues no se encontraron rutinas similares a lo largo del del programa por lo que es un solo bloque. El Listado del Programa se incluye en el Apéndice D.











Donde se sensa el control remoto en el Diagrama de Flujo se indica con tres asteriscos seguidos (***) , esa instrucción es " SI T0 = 0 ==={ ACTIVA EL REELEVADOR". El Arbol al que se hace referencia, es sobre la forma en que se encuentran las 16 Claves almacenadas dentro del programa en EPROM y como al efectuar la lectura del microswitch preguntando por cada uno de los Bits y el árbol podemos asignar la clave correcta, a continuación se muestra como esta estructurado el árbol :

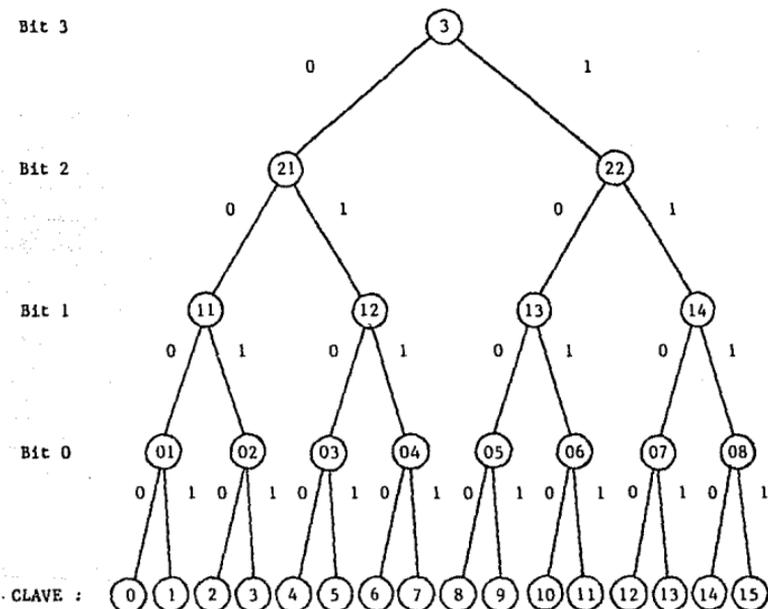


Figura 4.1 Arbol - Selección del No. de Clave

5. INSTALACION Y OPERACION

El conjunto de componentes que conforman el DIPAK y cada uno de sus módulos se encuentran agrupados para su instalación y operación en 4 unidades :

- Proceso
- Teclado
- Acción
- Remoto

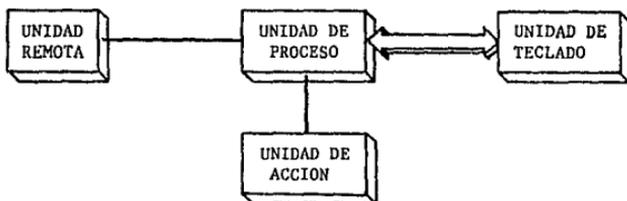


Figura 5.1 Unidades de Instalación y Operación

5.1 UNIDAD DE PROCESO

Está integrada por los módulos que intervienen en el procesamiento, sentido y control de las demás unidades, se conforma por aquellos dispositivos que se encuentran dentro del Circuito Impreso, a su vez este se instala dentro de un gabinete hecho a su medida (figura 5.2), donde se tiene un interruptor para el conector de alimentación (127 V AC) y los conectores externos.

5.2 UNIDAD DE TECLADO

Se compone por el Teclado y las Señales de Función (Bocina y Led), los cuales se instalan dentro de una cja a la medida (figura 5.3). La Comunicación de la Unidad de Teclado con la Unidad de Proceso se hace a través de :

- Un conector de cable plano conectado en el Circuito Impreso.
- Un Cable Plano entre el Circuito Impreso y un Conector DB-15 hembra empotrado en el gabinete de la Unidad de Proceso.
- Un Conector DB-15 macho con Concha, con un cable de 12 alambres y al otro extremo un conector para el teclado instalado dentro de la Caja de la Unidad de Teclado, comunicando la Unidad de Proceso con la Unidad de Teclado.
- La caja de la Unidad de Teclado contendrá el Teclado, la Bocina y el Led

En la Figura 5.4 se muestra como conectar cada uno de los alambres en los conectores para comunicar la Unidad de Proceso con la Unidad de Teclado.

5.3 UNIDAD DE ACCION

Constituida por la Contra-Eléctrica, se aprovechó su existencia en el Mercado para integrarla dentro del DIPAK y es propiamente el dispositivo que responde como salida que la Unidad de Proceso da de acuerdo a la entrada que se haya presentado, en la Figura 5.5. se muestra.

Se puede aprovechar la misma señal que manda la Unidad de Proceso a la Unidad de Acción para conectar otro dispositivo en vez de la Contra-Eléctrica, como puede ser activar un motor que accione una puerta corrediza, plegadiza, etc.

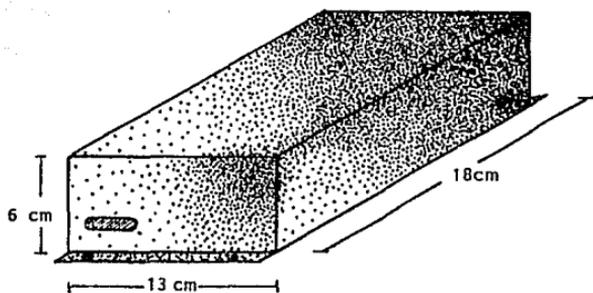


Figura 5.2 Gabinete - Unidad de Proceso

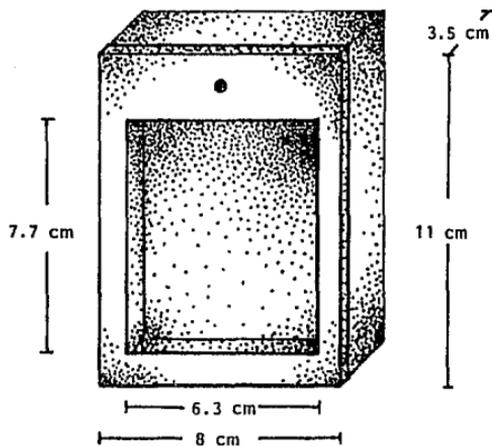


Figura 5.3 Caja de la Unidad de Teclado

5.4 UNIDAD REMOTA

Consiste en uno o varios botones Push-Botton conectados en paralelo a la Unidad de Proceso, permitiendo de esta manera que desde diferentes lugares se pueda activar la Contra-Eléctrica.

5.5. MONTAJE

Se requiere integrar los componentes del Circuito Impreso, el gabinete que lo contendrá requiere perforaciones para los conectores y las conexiones con los dispositivos externos, conformando así la Unidad de Proceso.

La Unidad de Proceso deberá situarse en el Interior del lugar de acceso, mientras que la Unidad de Teclado deberá estar fuera, se tiene comunicación a través del cable telefónico conectandolo como indica la figura 5.4.

La Unidad de Acción constituida por la Contra-Eléctrica se colocará en la Contra-Chapa de la puerta de acceso, el cable de comunicación deberá estar oculto hasta llegar a la Unidad de Proceso.

Para la Unidad Remota se colocarán en lugares estratégicos dentro del Local, para poder activar la Contra-Eléctrica sin necesidad de ir a la puerta y abrir.

La disposición de los componentes, así como el de las conexiones permiten una rápida instalación, teniendo así una configuración sólida, flexible y confiable.

La operación del DIPAK una vez instalado es muy sencilla, de acuerdo al número de clave seleccionada tenemos una secuencia de caracteres programada dentro del microcontrolador, el usuario la deberá teclear, y si la secuencia es correcta la Contra-Eléctrica se activará, si es incorrecta le impedirá el acceso. Otra forma de activar la Contra-Eléctrica, es por el Control Remoto, permitiendo el acceso a cualquier persona activando la Contra desde el interior del recinto.

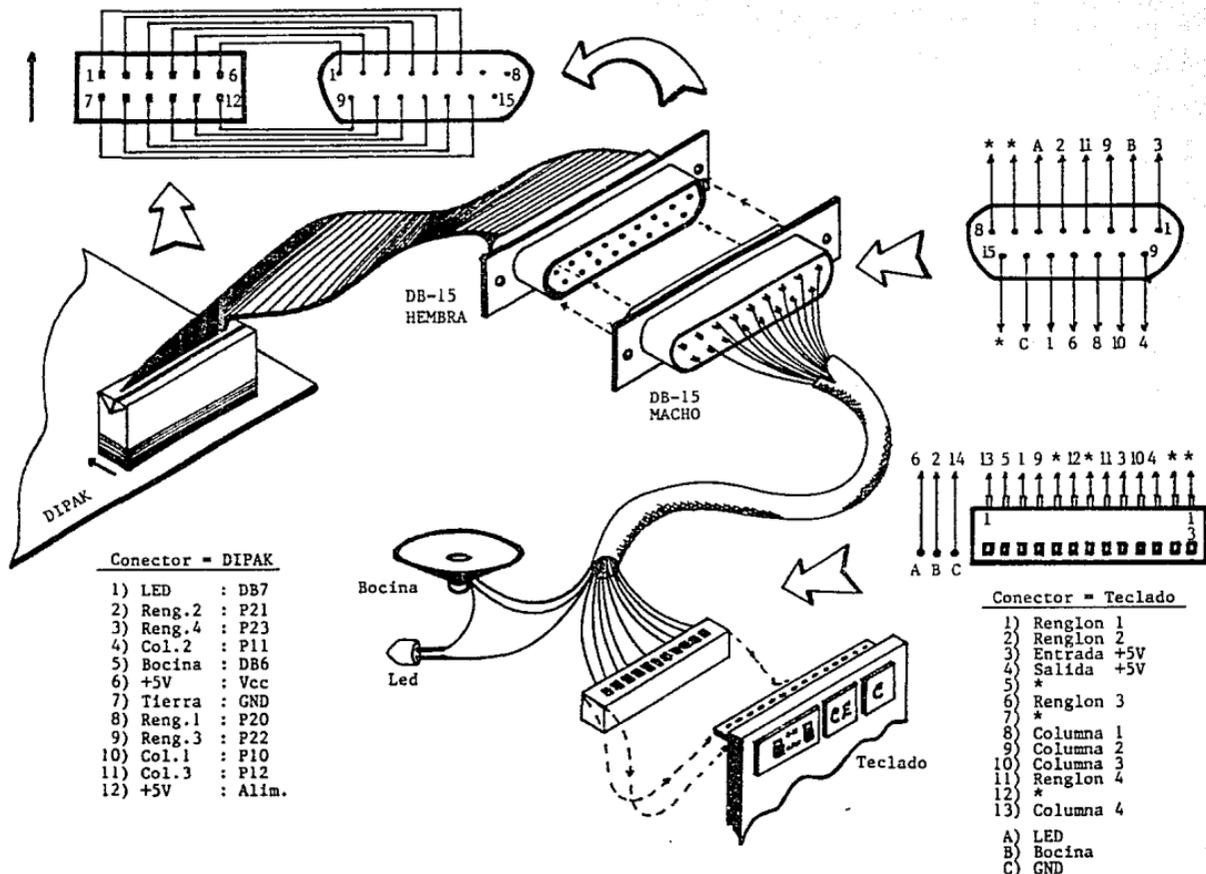
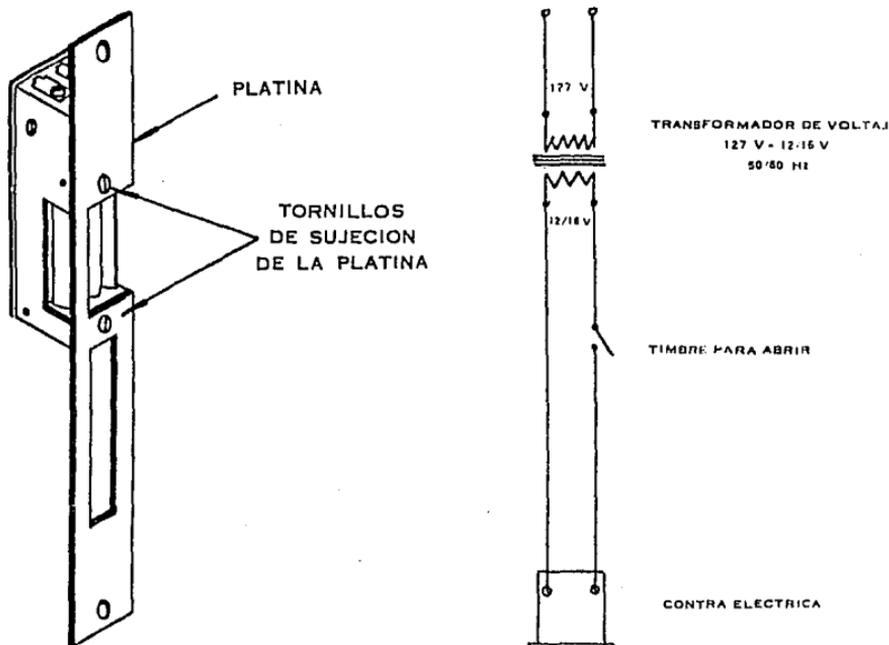


Figura 5.4 Conectores Externos del DIPAK

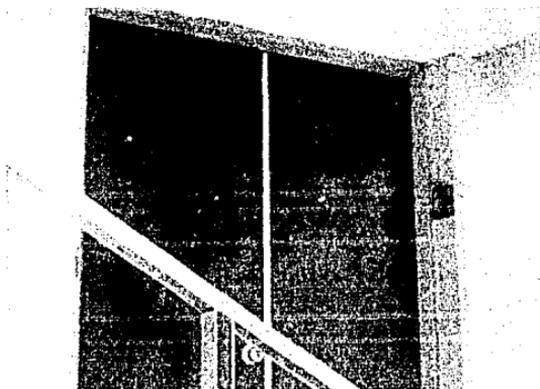


INSTRUCCIONES PARA INSTALACION Y CONEXION

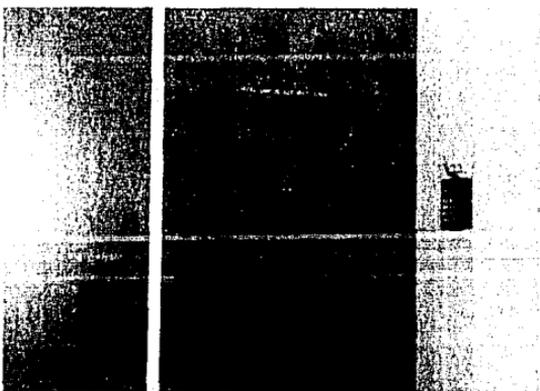
- A.—Antes de instalar la contra vea que su posición corresponda al sentido de apertura de la puerta y a la instalación de la cerradura.
- B.—La platina puede voltearse en cualquier posición, soltando los tornillos de sujeción.
- C.—La localización de la contra reversible Lock y su ajuste con la cerradura debe: quedar de manera que los pestillos no forcen, ni roce la puerta.
- D.—Conéctese la contra como está indicado en el diagrama. Puede utilizar el transformador instalado para el timbre, si tiene el voltaje indicado en el diagrama.

Figura 5.5. Contra-Eléctrica de la Unidad de Acción

A continuación se mostrarán algunas fotografías tomadas en el Laboratorio de Automatización del Instituto de Ingeniería, que darán una idea mas clara de la forma en que se puede implantar un sistema de este tipo.

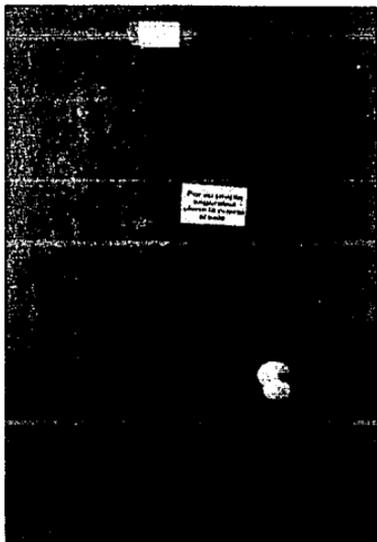


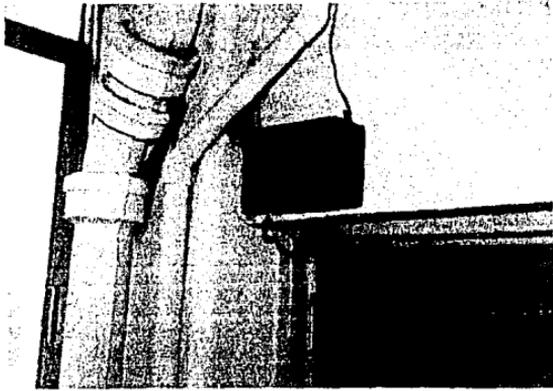
Entrada al Laboratorio de Automatización



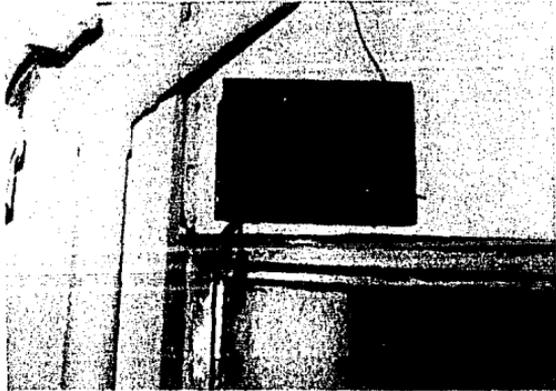


Vista interna a
la puerta de
Acceso





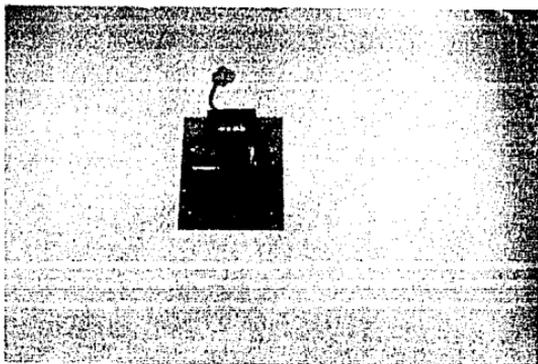
Unidad de Proceso







Circuito Impreso



6. CONCLUSIONES

El Dipak es un dispositivo que soluciona el Control de Acceso a zonas restringidas, donde muchas personas tienen acceso, pero no a todas se les puede proporcionar una llave para entrar. El primer prototipo del Dipak se instaló en Abril de 1987 en el Laboratorio de Automatización del Instituto de Ingeniería y a la fecha ha funcionado sin presentar problemas cerca de 1 año en forma continua, habiéndose probado los siguientes puntos :

Confiabilidad : El Sistema no ha fallado a pesar de haber trabajado un promedio de 12 horas al día durante aproximadamente 1 año.

Robustez : La distribución de los componentes, el tipo de conexiones que se emplean, así como el montaje en los gabinetes, hacen que el DIPAK sea un dispositivo sólido y resistente.

Facilidad de Operación : Con el fin de poder supervisar y controlar su funcionamiento, el DIPAK cuenta con un Display de 7 Segmentos Interno que muestra el No. de Clave seleccionada, el valor de la Tecla pulsada e indica cuando el dígito no corresponde a la secuencia de la Clave, además indica al usuario externo que el DIPAK se encuentra funcionando por medio de un Led que parpadea y activa una bocina al momento de pulsar alguna tecla.

Facilidad de Instalación : Debido a que el DIPAK se integra por 4 unidades separables, es fácil de instalar en función de las características del lugar.

Dentro de la Universidad, existen muchas Dependencias en donde el Dipak podría ser instalado y tener de esta manera un control efectivo de acceso a sus instalaciones, además previendo el enfoque comercial, se desarrolló el circuito impreso, para posibilitar su producción en serie, creando de esta manera un dispositivo robusto, práctico y confiable.

Para su comercialización se estima el precio de venta en dólares sin incluir la instalación, de la siguiente manera :

o Componentes Electrónicas :

- Microcontrolador	16
- Fuente de Poder	4
- Despliegue	3
- Reelevador	4
- Otros	3

o Componentes Mecánicos :

- Circuito Impreso	4
- Contra-Eléctrica	12
- Teclado	4
- Bocina	3
- Chasis C.I.	6
- Caja Teclado	4
- Conectores	6
- Otros	3

Costo Componentes Eléctricos 30

Costo Componentes Mecánicos 42

Mano de Obra 20

Total Costo Directo (CD) 92

Costos Indirectos (CI = 50% CD) 46

COSTO DE PRODUCCION (CP) - - - { 138 U.S.

Utilidad (25 % CP) 34.5

P R E C I O D E V E N T A [[[\$ 172.50 U.S.]]]

El Tiempo de Construcción es de aproximadamente 20 horas-hombre. La arquitectura del Dipak permite desarrollos de versiones mejoradas, por ejemplo en lugar de activar una Contra-Eléctrica, activar un motor que abra automáticamente la entrada, colocar un control remoto que opere a través de algún tipo de emisor (ej. frecuencia o luz infraroja), cambiar el teclado por tarjetas magnéticas, etc. dependiendo también de la aplicación que se le vaya a dar.

Como podemos observar todavía se puede hacer mucho más, empleando la tecnología para mejorar e incrementar la calidad de un primer diseño, proporcionando elementos que resuelvan las necesidades de una comunidad de manera práctica y confiable, es precisamente así como el Ingeniero alcanza un nivel de excelencia en su profesión.

REFERENCIAS

— MCS 48 USER'S MANUAL

INTEL , 1978

— MICROCONTROLADOR PAT - 86

ING. JUAN B. MARTINEZ, PROYECTO 3119

INSTITUTO DE INGENIERIA UNAM , 1986

— MODULOS DE EXPANSION DEL SISTEMA PAT - 86

ING. JUAN B. MARTINEZ , PROYECTO 4126

INSTITUTO DE INGENIERIA UNAM , 1986

— INTEL MICROSYSTEMAS COMPONENTS HANDBOOK

INTEL CORP. INC., 1985

— THE TTL HANDBOOK

TEXAS INSTRUMENTS INC. , 1981

— LOGICA DIGITAL Y DISEÑO DE COMPUTADORAS

MORRIS MANO . PRENTICE - HALL , 1982

APENDICE A

SET DE INSTRUCCIONES DEL 8748

8048/8049
INSTRUCTION SET SUMMARY

MCS-48™ INSTRUCTION SET

SYMBOLS AND ABBREVIATIONS USED

A	Accumulator
AC	Auxiliary Carry
addr	12-Bit Program Memory Address
Eb	Bit Designator (b=0-7)
BS	Bank Switch
BUS	BUS Port
C	Carry
CLK	Clock
CNT	Event Counter
D	Mnemonic for 4-Bit Digit (Nibble)
data	8-Bit Number or Expression
DBF	Memory Bank Flip-Flop
F0, F1	Flag 0, Flag 1
I	Interrupt
P	Mnemonic for "in-page" Operation
PC	Program Counter
Pp	Port Designator (p=1, 2 or 4-7)
PSW	Program Status Word
Rr	Register Designator (r=0, 1 or 0-7)
SP	Stack Pointer
T	Timer
TF	Timer Flag
T0, T1	Test 0, Test 1
X	Mnemonic for External RAM
#	Immediate Data Prefix
@	Indirect Address Prefix
\$	Current Value of Program Counter
(X)	Contents of X
(XX)	Contents of Location Addressed by X
—	Is Replaced by

Mnemonic	Description	Bytes	Cycles
ADD A, R	Add register to A	1	1
ADD A, BR	Add data memory to A	1	1
ADD A, #data	Add immediate to A	2	2
ADDC A, R	Add register with carry	1	1
ADDC A, BR	Add data memory with carry	1	1
ADDC A, #data	Add immediate with carry	2	2
ANL A, R	And register to A	1	1
ANL A, BR	And data memory to A	1	1
ANL A, #data	And immediate to A	2	2
ORL A, R	Or register to A	1	1
ORL A, BR	Or data memory to A	1	1
ORL A, #data	Or immediate to A	2	2
XRL A, R	Exclusive Or register to A	1	1
XRL A, BR	Exclusive or data memory to A	1	1
XRL A, #data	Exclusive or immediate to A	2	2
MovC A	Increment A	1	1
DEC A	Decrement A	1	1
CLR A	Clear A	1	1
Compl A	Complement A	1	1
DA A	Decimal Adjust A	1	1
SHR A	Shift right of A	1	1
RL A	Rotate A left	1	1
RLC A	Rotate A left through carry	1	1
RR A	Rotate A right	1	1
RRC A	Rotate A right through carry	1	1
MOV A, P	Input port to A	1	2
OUT P, A	Output A to port	1	2
INL P, #data	And immediate to port	2	2
ORL P, #data	Or immediate to port	2	2
INL A, #data	Input BUS to A	1	2
OUTL #data, A	Output A to BUS	1	2
ANL #data, A	And immediate to BUS	2	2
ORL #data, A	Or immediate to BUS	2	2
MOV A, P	Input Register port to A	1	2
MOV P, A	Output A to Register port	1	2
INL P, A	And A to Register port	1	2
ORL P, A	Or A to Register port	1	2
MovC R	Increment register	1	1
DEC R	Decrement data memory	1	1
CLR R	Decrement register	1	1
JMP #data	Jump unconditional	2	2
JMP BR	Jump indirect	1	2
JMPC R, #data	Decrement register and skip	2	2
JC #data	Jump on Carry = 1	2	2
JNC #data	Jump on Carry = 0	2	2
JZ #data	Jump on A Zero	2	2
JNZ #data	Jump on A not Zero	2	2
JT0 #data	Jump on T0 = 1	2	2
JTF0 #data	Jump on T0 = 0	2	2
JT1 #data	Jump on T1 = 1	2	2
JTF1 #data	Jump on T1 = 0	2	2
JF0 #data	Jump on F0 = 1	2	2
JTF0 #data	Jump on F0 = 0	2	2
JF1 #data	Jump on F1 = 1	2	2
JTF1 #data	Jump on F1 = 0	2	2
JF2 #data	Jump on Flag 2	2	2
JTF2 #data	Jump on Flag 2	2	2
JF3 #data	Jump on Flag 3	2	2
JTF3 #data	Jump on Flag 3	2	2
JF4 #data	Jump on Flag 4	2	2
JTF4 #data	Jump on Flag 4	2	2
JF5 #data	Jump on Flag 5	2	2
JTF5 #data	Jump on Flag 5	2	2
JF6 #data	Jump on Flag 6	2	2
JTF6 #data	Jump on Flag 6	2	2
JF7 #data	Jump on Flag 7	2	2
JTF7 #data	Jump on Flag 7	2	2
JF8 #data	Jump on Flag 8	2	2
JTF8 #data	Jump on Flag 8	2	2
JF9 #data	Jump on Flag 9	2	2
JTF9 #data	Jump on Flag 9	2	2
JF10 #data	Jump on Flag 10	2	2
JTF10 #data	Jump on Flag 10	2	2
JF11 #data	Jump on Flag 11	2	2
JTF11 #data	Jump on Flag 11	2	2
JF12 #data	Jump on Flag 12	2	2
JTF12 #data	Jump on Flag 12	2	2
JF13 #data	Jump on Flag 13	2	2
JTF13 #data	Jump on Flag 13	2	2
JF14 #data	Jump on Flag 14	2	2
JTF14 #data	Jump on Flag 14	2	2
JF15 #data	Jump on Flag 15	2	2
JTF15 #data	Jump on Flag 15	2	2
JF16 #data	Jump on Flag 16	2	2
JTF16 #data	Jump on Flag 16	2	2
JF17 #data	Jump on Flag 17	2	2
JTF17 #data	Jump on Flag 17	2	2
JF18 #data	Jump on Flag 18	2	2
JTF18 #data	Jump on Flag 18	2	2
JF19 #data	Jump on Flag 19	2	2
JTF19 #data	Jump on Flag 19	2	2
JF20 #data	Jump on Flag 20	2	2
JTF20 #data	Jump on Flag 20	2	2
JF21 #data	Jump on Flag 21	2	2
JTF21 #data	Jump on Flag 21	2	2
JF22 #data	Jump on Flag 22	2	2
JTF22 #data	Jump on Flag 22	2	2
JF23 #data	Jump on Flag 23	2	2
JTF23 #data	Jump on Flag 23	2	2
JF24 #data	Jump on Flag 24	2	2
JTF24 #data	Jump on Flag 24	2	2
JF25 #data	Jump on Flag 25	2	2
JTF25 #data	Jump on Flag 25	2	2
JF26 #data	Jump on Flag 26	2	2
JTF26 #data	Jump on Flag 26	2	2
JF27 #data	Jump on Flag 27	2	2
JTF27 #data	Jump on Flag 27	2	2
JF28 #data	Jump on Flag 28	2	2
JTF28 #data	Jump on Flag 28	2	2
JF29 #data	Jump on Flag 29	2	2
JTF29 #data	Jump on Flag 29	2	2
JF30 #data	Jump on Flag 30	2	2
JTF30 #data	Jump on Flag 30	2	2
JF31 #data	Jump on Flag 31	2	2
JTF31 #data	Jump on Flag 31	2	2
JF32 #data	Jump on Flag 32	2	2
JTF32 #data	Jump on Flag 32	2	2
JF33 #data	Jump on Flag 33	2	2
JTF33 #data	Jump on Flag 33	2	2
JF34 #data	Jump on Flag 34	2	2
JTF34 #data	Jump on Flag 34	2	2
JF35 #data	Jump on Flag 35	2	2
JTF35 #data	Jump on Flag 35	2	2
JF36 #data	Jump on Flag 36	2	2
JTF36 #data	Jump on Flag 36	2	2
JF37 #data	Jump on Flag 37	2	2
JTF37 #data	Jump on Flag 37	2	2
JF38 #data	Jump on Flag 38	2	2
JTF38 #data	Jump on Flag 38	2	2
JF39 #data	Jump on Flag 39	2	2
JTF39 #data	Jump on Flag 39	2	2
JF40 #data	Jump on Flag 40	2	2
JTF40 #data	Jump on Flag 40	2	2
JF41 #data	Jump on Flag 41	2	2
JTF41 #data	Jump on Flag 41	2	2
JF42 #data	Jump on Flag 42	2	2
JTF42 #data	Jump on Flag 42	2	2
JF43 #data	Jump on Flag 43	2	2
JTF43 #data	Jump on Flag 43	2	2
JF44 #data	Jump on Flag 44	2	2
JTF44 #data	Jump on Flag 44	2	2
JF45 #data	Jump on Flag 45	2	2
JTF45 #data	Jump on Flag 45	2	2
JF46 #data	Jump on Flag 46	2	2
JTF46 #data	Jump on Flag 46	2	2
JF47 #data	Jump on Flag 47	2	2
JTF47 #data	Jump on Flag 47	2	2
JF48 #data	Jump on Flag 48	2	2
JTF48 #data	Jump on Flag 48	2	2
JF49 #data	Jump on Flag 49	2	2
JTF49 #data	Jump on Flag 49	2	2
JF50 #data	Jump on Flag 50	2	2
JTF50 #data	Jump on Flag 50	2	2
JF51 #data	Jump on Flag 51	2	2
JTF51 #data	Jump on Flag 51	2	2
JF52 #data	Jump on Flag 52	2	2
JTF52 #data	Jump on Flag 52	2	2
JF53 #data	Jump on Flag 53	2	2
JTF53 #data	Jump on Flag 53	2	2
JF54 #data	Jump on Flag 54	2	2
JTF54 #data	Jump on Flag 54	2	2
JF55 #data	Jump on Flag 55	2	2
JTF55 #data	Jump on Flag 55	2	2
JF56 #data	Jump on Flag 56	2	2
JTF56 #data	Jump on Flag 56	2	2
JF57 #data	Jump on Flag 57	2	2
JTF57 #data	Jump on Flag 57	2	2
JF58 #data	Jump on Flag 58	2	2
JTF58 #data	Jump on Flag 58	2	2
JF59 #data	Jump on Flag 59	2	2
JTF59 #data	Jump on Flag 59	2	2
JF60 #data	Jump on Flag 60	2	2
JTF60 #data	Jump on Flag 60	2	2
JF61 #data	Jump on Flag 61	2	2
JTF61 #data	Jump on Flag 61	2	2
JF62 #data	Jump on Flag 62	2	2
JTF62 #data	Jump on Flag 62	2	2
JF63 #data	Jump on Flag 63	2	2
JTF63 #data	Jump on Flag 63	2	2
JF64 #data	Jump on Flag 64	2	2
JTF64 #data	Jump on Flag 64	2	2
JF65 #data	Jump on Flag 65	2	2
JTF65 #data	Jump on Flag 65	2	2
JF66 #data	Jump on Flag 66	2	2
JTF66 #data	Jump on Flag 66	2	2
JF67 #data	Jump on Flag 67	2	2
JTF67 #data	Jump on Flag 67	2	2
JF68 #data	Jump on Flag 68	2	2
JTF68 #data	Jump on Flag 68	2	2
JF69 #data	Jump on Flag 69	2	2
JTF69 #data	Jump on Flag 69	2	2
JF70 #data	Jump on Flag 70	2	2
JTF70 #data	Jump on Flag 70	2	2
JF71 #data	Jump on Flag 71	2	2
JTF71 #data	Jump on Flag 71	2	2
JF72 #data	Jump on Flag 72	2	2
JTF72 #data	Jump on Flag 72	2	2
JF73 #data	Jump on Flag 73	2	2
JTF73 #data	Jump on Flag 73	2	2
JF74 #data	Jump on Flag 74	2	2
JTF74 #data	Jump on Flag 74	2	2
JF75 #data	Jump on Flag 75	2	2
JTF75 #data	Jump on Flag 75	2	2
JF76 #data	Jump on Flag 76	2	2
JTF76 #data	Jump on Flag 76	2	2
JF77 #data	Jump on Flag 77	2	2
JTF77 #data	Jump on Flag 77	2	2
JF78 #data	Jump on Flag 78	2	2
JTF78 #data	Jump on Flag 78	2	2
JF79 #data	Jump on Flag 79	2	2
JTF79 #data	Jump on Flag 79	2	2
JF80 #data	Jump on Flag 80	2	2
JTF80 #data	Jump on Flag 80	2	2
JF81 #data	Jump on Flag 81	2	2
JTF81 #data	Jump on Flag 81	2	2
JF82 #data	Jump on Flag 82	2	2
JTF82 #data	Jump on Flag 82	2	2
JF83 #data	Jump on Flag 83	2	2
JTF83 #data	Jump on Flag 83	2	2
JF84 #data	Jump on Flag 84	2	2
JTF84 #data	Jump on Flag 84	2	2
JF85 #data	Jump on Flag 85	2	2
JTF85 #data	Jump on Flag 85	2	2
JF86 #data	Jump on Flag 86	2	2
JTF86 #data	Jump on Flag 86	2	2
JF87 #data	Jump on Flag 87	2	2
JTF87 #data	Jump on Flag 87	2	2
JF88 #data	Jump on Flag 88	2	2
JTF88 #data	Jump on Flag 88	2	2
JF89 #data	Jump on Flag 89	2	2
JTF89 #data	Jump on Flag 89	2	2
JF90 #data	Jump on Flag 90	2	2
JTF90 #data	Jump on Flag 90	2	2
JF91 #data	Jump on Flag 91	2	2
JTF91 #data	Jump on Flag 91	2	2
JF92 #data	Jump on Flag 92	2	2
JTF92 #data	Jump on Flag 92	2	2
JF93 #data	Jump on Flag 93	2	2
JTF93 #data	Jump on Flag 93	2	2
JF94 #data	Jump on Flag 94	2	2
JTF94 #data	Jump on Flag 94	2	2
JF95 #data	Jump on Flag 95	2	2
JTF95 #data	Jump on Flag 95	2	2
JF96 #data	Jump on Flag 96	2	2
JTF96 #data	Jump on Flag 96	2	2
JF97 #data	Jump on Flag 97	2	2
JTF97 #data	Jump on Flag 97	2	2
JF98 #data	Jump on Flag 98	2	2
JTF98 #data	Jump on Flag 98	2	2
JF99 #data	Jump on Flag 99	2	2
JTF99 #data	Jump on Flag 99	2	2
JF100 #data	Jump on Flag 100	2	2
JTF100 #data	Jump on Flag 100	2	2
JF101 #data	Jump on Flag 101	2	2
JTF101 #data	Jump on Flag 101	2	2
JF102 #data	Jump on Flag 102	2	2
JTF102 #data	Jump on Flag 102	2	2
JF103 #data	Jump on Flag 103	2	2
JTF103 #data	Jump on Flag 103	2	2
JF104 #data	Jump on Flag 104	2	2
JTF104 #data	Jump on Flag 104	2	2
JF105 #data	Jump on Flag 105	2	2
JTF105 #data	Jump on Flag 105	2	2
JF106 #data	Jump on Flag 106	2	2
JTF106 #data	Jump on Flag 106	2	2
JF107 #data	Jump on Flag 107	2	2
JTF107 #data	Jump on Flag 107	2	2
JF108 #data	Jump on Flag 108	2	2
JTF108 #data	Jump on Flag 108	2	2
JF109 #data	Jump on Flag 109	2	2
JTF109 #data	Jump on Flag 109	2	2
JF110 #data	Jump on Flag 110	2	2
JTF110 #data	Jump on Flag 110	2	2
JF111 #data	Jump on Flag 111	2	2
JTF111 #data	Jump on Flag 111	2	2
JF112 #data	Jump on Flag 112	2	2
JTF112 #data	Jump on Flag 112	2	2
JF113 #data	Jump on Flag 113	2	2
JTF113 #data	Jump on Flag 113	2	2
JF114 #data	Jump on Flag 114	2	2
JTF114 #data	Jump on Flag 114	2	2
JF115 #data	Jump on Flag 115	2	2
JTF115 #data	Jump on Flag 115	2	2
JF116 #data	Jump on Flag 116	2	2
JTF116 #data	Jump on Flag 116	2	2
JF117 #data	Jump on Flag 117	2	2
JTF117 #data	Jump on Flag 117	2	2
JF118 #data	Jump on Flag 118	2	2
JTF118 #data	Jump on Flag 118	2	2
JF119 #data	Jump on Flag 119	2	2
JTF119 #data	Jump on Flag 119	2	2
JF120 #data	Jump on Flag 120	2	2
JTF120 #data	Jump on Flag 120	2	2
JF121 #data	Jump on Flag 121	2	2
JTF121 #data	Jump on Flag 121	2	2
JF122 #data	Jump on Flag 122	2	2
JTF122 #data	Jump on Flag 122	2	2
JF123 #data	Jump on Flag 123	2	2
JTF123 #data	Jump on Flag 123	2	2
JF124 #data	Jump on Flag 124	2	2
JTF124 #data	Jump on Flag 124	2	2
JF125 #data	Jump on Flag 125	2	2
JTF125 #data	Jump on Flag 125	2	2
JF126 #data	Jump on Flag 126	2	2
JTF1			

APENDICE B

PAT 86 - PROGRAMADOR EXOR 48

EXOR-48, PROGRAMADOR DEL MICROCONTROLADOR 8748.

INTRODUCCION

Se describe un circuito que, conectado al sistema PAT86, permite programar los circuitos 8748 y 8748H.

El módulo EXOR-48 se conecta, a través de una sección de cable plano, con el sistema PAT86, el cual a su vez se comunica con el usuario a través de una terminal de video RS232.

DESCRIPCION GENERAL:

El módulo EXOR-48 realiza su acoplamiento con el sistema PAT86, a través del circuito 8255. En la fig. 1 se muestra el diagrama general de este acoplamiento. Las señales en las patas PC1 y PC5 del 8255 se reemplazaron modificando las conexiones en el sistema PAT-86 por la fuente de 12V y un reloj de 2MHz respectivamente, que se necesitaban para la operación del programador.

En el módulo EXOR-48 (ver fig. 2) se puede distinguir un circuito regulador de voltaje desarrollado a través de un temporizador LM555 y una red de diodos y capacitores. Su funcionamiento es el siguiente:

El 555 está alambrado como un astable que oscila a una frecuencia de aproximadamente 20KHz. El par de transistores BC547-BC328 dan a la salida una gran capacidad de suministro de corriente. La red de diodos y capacitores generan un voltaje de 36 volts en su última etapa. Este voltaje alimenta a 3 reguladores de diodos Zener: 2 de 24 volts y 1 de 27 volts (3 diodos de 20V y uno de 22V, en el caso de programar el 8748H).

Los 3 reguladores descritos se conectan a la base de otros tantos transistores NPN BC547 que completan el circuito de regulación. Los 3 diodos 1N914 conectados al emisor de cada transistor permiten disminuir el voltaje en 0.7V de tal forma de tener aproximadamente 23V en las patas 25 y 7 del 8748 y de 26V en la pata 26 (6 19V y 21V para el 8748H).

El circuito 74LS377 permite almacenar en sus flip flops los cambios enviados al módulo. Las salidas en los pines 6, 9 y 12 se conectan a inversores 7406 de colector abierto, las cuales controlan el voltaje en los pi-

nes 7, 25 y 26 del 8748: si la salida del inversor está activa (0^V), la base de los transistores se va a 0^V y por tanto el voltaje de salida en el emisor queda a 0^V (pín 25) ó 5^V (pines 7 y 26).

Si, por otro lado, la salida de los inversores es inactiva (desconectado), los reguladores funcionan normalmente y generan sus voltajes altos en los pines correspondientes.

En la fig. 3 se muestra el LAY-OUT del circuito. Los zeners se encuentran conectados a una base de 24 pines. Si se invierte la posición de esta base se conectan al circuito ya sea los zeners para programar el 8748 ó el 8742H.

En seguida se describe el procedimiento de programación del chip. Al final del reporte se anexa la especificación técnica del circuito, en donde se detallan los diagramas de tiempos, voltajes y corrientes que deben generarse para satisfacer los requerimientos de programación.

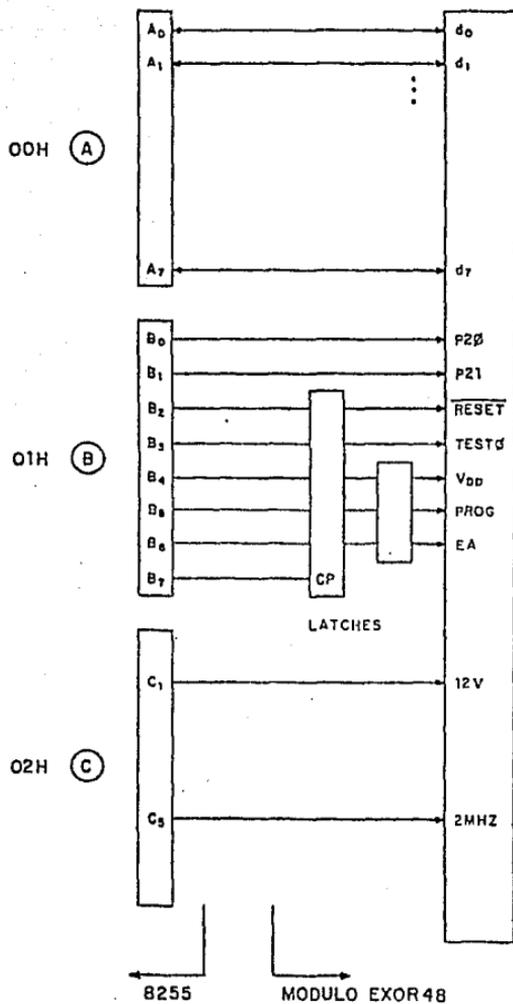
CAMBIOS AL MODULO PAT-86, PARA SU ACOPLAMIENTO
CON LA TARJETA EXOR-48

1. Seccionar la pista que conecta la pata 15 del 8255 con la pata 7 del conector J2.
2. Seccionar la pista que conecta la pata 18 del 8255 con la pata 19 del conector J2.
3. Conectar, con alambre wire wrap, la pata 14 del circuito MC1488 (+12^V), con la pata 7 del conector J2.
4. Conectar la pata 20 del circuito 8251 (2MHz) con la pata 19 del conector J2.

NOTA: el cable plano que conecta la tarjeta PAT-86 con el modulo EXOR48, no debe exceder una longitud de 40 cms.

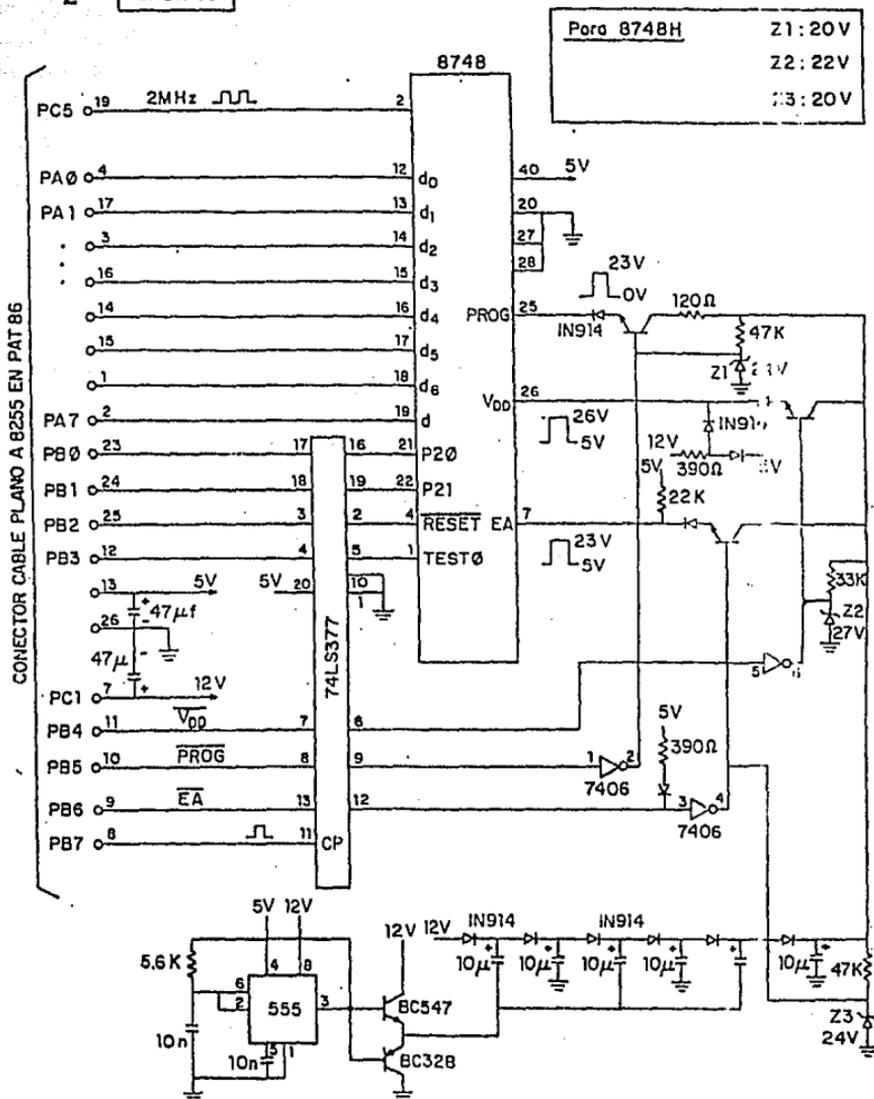
1

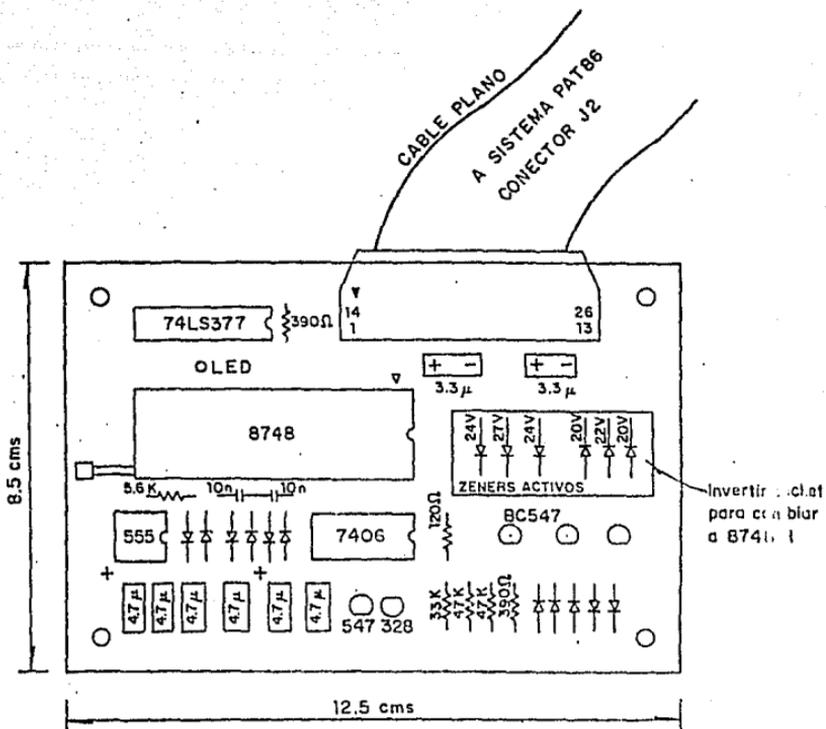
EXOR - 48



2

EXOR 48





3

LAY OUT EXOR-48

EXOR 48

PROGRAMADOR DE LA MICROCOMPUTADORA INTEL 8748

El programador para la microcomputadora en un chip 8748 está diseñado alrededor de la microcomputadora PAT-86 específicamente modificada para extender sus capacidades como controlador a las funciones de programador.

La microcomputadora PAT-86 está basada en el microprocesador I80 y cuenta con un máximo de 8 Kbytes en ROM y un máximo de 8 Kbytes en RAM, un puerto serie trabajando a 300 bps para conectarla a una terminal y poder dar comandos, y un puerto paralelo con 24 líneas disponibles. En la configuración del PROGRAMADOR, cuenta con 4 Kbytes de ROM y 2 Kbytes de RAM, de los cuales, las primeras 256 localidades son empleadas por el sistema supervisor, quedando disponibles 1.8 Kbytes para el usuario comenzando desde la localidad 2100H hasta la localidad 27FFH inclusive.

Este sistema supervisor provee de tres funciones necesarias para el programador, despliegue de la memoria de la PAT-86, modificaciones a la memoria de la PAT-86 y ejecución de las rutinas de acceso al 8748; estos comandos se detallan a continuación:

DM <dir_inicial> <dir_final>

Despliega los contenidos de la memoria de la PAT-86 entre las localidades <dir_inicial> y <dir_final> en hexadecimal.

SM <dir_inicial>

Despliega el contenido de la localidad <dir_inicial> y espera recibir una de tres cosas; un espacio, con lo que incrementa la dirección sin alterar el contenido; la tecla [RETURN], que termina el comando y regresa al modo supervisor; o bien la información que reemplaza a la existente en la localidad, seguida esta de, o bien un espacio para revisar y posiblemente modificar la siguiente localidad, o bien de la tecla [RETURN] para terminar el comando y regresar al modo supervisor.

G <dirección>

Comienza la ejecución de un programa escrito para el I80 a partir de la localidad <dirección>. En la configuración del programador las rutinas de acceso al 8748 inician en 1000H.

Las rutinas de acceso al 8748 proveen de tres funciones a su vez, permiten verificar si la memoria del 8748 esta borrada, programar cualquier region del 8748 con verificación inmediata de las localidades que no se pudieron programar correctamente, y la lectura de cualquier región de la memoria del 8748, vaciando su contenido a la memoria de la PAT-86. El simbolo '>' indica que se encuentran activas las rutinas de acceso al 8748 y esta esperando un comando. La descripción de los comandos de las rutinas de acceso al 8748 se detalla a continuación:

V

Oprimiendo la tecla [V] se inicia el proceso de verificación, reportando por cada 64 bytes, un 'x' si está completamente borrada esa zona, o un '?' si existe al menos una localidad no borrada en la zona, en total verifica 16 zonas, ya que el 8748 tiene 1024 bytes.

P <dir_ini_8748> <dir_fin_8748> <dir_ini_RAM>

El comando P pide tres parámetros, la dirección inicial en la memoria del 8748 que se desea programar, la dirección final en la memoria del 8748 que se desea programar y la dirección inicial en la RAM de la PAT-86 de donde se tomaran los datos a grabar en la memoria del 8748. Si al verificar detecta alguna localidad que no graba correctamente, reporta la dirección del dato en la RAM de la PAT-86, el dato que quería grabar, y el dato que se grabó realmente en el 8748.

P <dir_ini_8748> S<num_bytes> <dir_ini_RAM>

Esta forma alterna del comando P permite comunicar directamente el número de bytes que se desean grabar en la memoria del 8748. La letra S debe ser dada en mayúsculas, al igual que todos los comandos.

L <dir_ini_8748> <dir_fin_8748> <dir_ini_RAM>

El comando L permite la lectura de la memoria del 8748 entre las direcciones <dir_ini_8748> y <dir_fin_8748> inclusive, y las vacía en la memoria de la PAT-86 comenzando en la localidad <dir_ini_RAM>.

L <dir_ini_8748> S<num_bytes> <dir_ini_RAM>

Esta es la forma alterna del comando L que permite indicar el número de bytes que se van a leer en vez de indicar una localidad final de lectura.

E

Al oprimir la tecla [E] terminan las rutinas de acceso al 8748 y se regresa al sistema supervisor cuyo aviso de espera de comandos es 'i'

Para programar un 8748, primero se debe encender la FAT-86, conectar la tarjeta de expansión para el PROGRAMADOR teniendo cuidado en la alineación de las flechas de referencia marcada en los conectores, escribir los datos en la memoria de la FAT-86, e iniciar las rutinas de acceso al 8748, INSERTAR el 8748 solo hasta este momento y con mucho cuidado, programar la zona del 8748 que se quería quemar y retirarlo del socket de programación con mucho cuidado. Si el LED piloto está encendido o si la tarjeta de expansión no está conectada, no se debe retirar o insertar un 8748 en el socket de programación.

Para leer o verificar un 8748, se siguen los mismos pasos que para programarlo excepto de que no se necesitan cargar datos a la memoria de la FAT-86.

Por último es necesario indicar que el PROGRAMADOR puede no solo programar la versión 8748H sino también la versión 8748 sencilla, cambiando únicamente los zeners de programación

; ESTA SUBROUTINA SE ENCUENTRA ALMACENADA EN LA DIRECCION 700, EN EL SISTEMA
 ; PAT86.SU EMPLEO PERMITE LA TRANSFERENCIA DE ARCHIVOS DIRECTAMENTE DE UN
 ; SISTEMA TIPO PC COMPATIBLE, HACIA EL FAT 86.

; Subrutina nivel usuario para transferir
 ; Intel.hex files de disco a memoria del
 ; sistema prototipo.

ORG 2000H
 .Z80

; Uso de registros :

; A : Scratch
 ; B : Contador de data bytes
 ; por linea
 ; C : Scratch
 ; HL: Apuntador de memoria destino

; Uso de subrutinas monitor :

; 0460 : Lee 2 car. ascii y
 ; regresa hex en A.

; Parametros :

82510 EQU 10H
 8251C EQU 11H

; Programa :

PUSH B
 PUSH D
 PUSH H
 PUSH PSW
 PUSH X
 PUSH Y

LOOP: IN 11H ; Lee status 8251
 ANI 02H ; RaRDY ?
 JZ LOOP1 ; No: regresa a leer status
 IN 10H ; Si: Lee caracter
 MOV D,0A60
 MVI D ; Es "1"
 JC LOOP2 ; Si: retorna a LOOP1
 ; Si: regresa a leer 2 caracteres

```

LOOP2 CALL 0460H ; Lectura de caracteres control
        ; de linea.
        MOV  C,A
        CALL 0465H
        MOV  H,A
        CALL 0460H
        MOV  L,A
        CALL 0460H
        MVI  C,00H
        CMP  C
        JZ   LOOP3 ; Determina si el byte separador
        ; es tipo "00"
        ; Si: lee los data bytes; LOOP3

        POP  B
        POP  D
        POP  H
        POP  PSH
        PCF  X
        PGP  Y
        RST  0 ; No: entonces es tipo "01" y
        ; termina transfer.
        ; regresá a monitor

LOOP3 CALL 0460H ; Loop de lect data bytes linea
        MOV  M,A ; Carga A en mem apuntada por HL
        INX  H ; Incr. HL
        DCR  B ; Decr. B
        MVI  A,00H
        CMP  B ; B=00H ?
        JZ   LOOP1 ; Si: regresá a buscar sig.
        ; inicio de linea
        JMP  LOOP3 ; No: sigue leyendo data bytes
        ; de linea

```

END

SOURCE FILE NAME: TRANSFER.ASH

PAGE 1

```

; ESTA SUBROUTINA SE ENCUENTRA ALMACENADA EN LA DIRECCION 700, EN EL SISTEMA
; PAT86, SU EMPLEO PERMITE LA TRANSFERENCIA DE ARCHIVOS DIRECTAMENTE DE UN
; SISTEMA TIPO PC COMPATIBLE, HACIA EL PAT 86.

```

```

; Subrutina nivel usuario para tranferir
; Intel.hex files de disco a memoria del
; sistema prototipo.

```

```

2000          ORG    2000H
              .Z80

```

```

; Uso de registros :

```

```

;           A : Scratch
;           B : Contador de data bytes
;             por linea
;           C : Scratch
;           HL: Apuntador de memoria destino

```

```

; Uso de subrutinas monitor :

```

```

;           J460 : Lee 2 car. ascii y
;                 regresa hex en A.

```

```

; Parametros :

```

```

0010          B251D EQU 10H
0011          B251C EQU 11H

```

```

; Programa :

```

```

2000 C5          PUSH  B
2001 D5          PUSH  D
2002 E5          PUSH  H
2003 F5          PUSH  PSW
2004 D6E5       PUSH  A

```


0000

END

SOURCE FILE NAME: TRANSFER.ASM

PAGE 4

---- SYMBOL TABLE ----

9251C	0011	9251D	0010	LOOP1	2008	LOOP2	201A	LOOP3	2039
-------	------	-------	------	-------	------	-------	------	-------	------

NO ERRORS DETECTED

APENDICE C

SOPORTE PAT 86 - COMPUTADORA PERSONAL

1. RESUMEN	1
2. INTERCONEXION DEL SISTEMA PAT 86 CON UNA COMPUTADORA PC.	1
3. SOPORTE DE SOFTWARE EN LA PC.	4
4. LA PC EMPLEADA COMO TERMINAL (V. TERM).	6
5. ENSAMBLADOR 280 (XASM85).	7
6. ENSAMBLADOR 8748 (XASM48).	9
7. SIMULADOR DEL CHIP 8048, 8748 (AVSIM 48).	10

1. RESUMEN.

El sistema PAT86 es un módulo microcontrolador desarrollado en el Instituto de Ingeniería. Entre sus aplicaciones se encuentran el control de procesos, la robótica y las telecomunicaciones.

Por otro lado con la adquisición de computadoras del tipo PC, se abrieron nuevas posibilidades en cuanto a su uso como sistemas de soporte para el desarrollo de circuitos basados en microprocesadores.

Tal uso se describe en el presente reporte: como conectar el sistema PAT86 -basado en el microprocesador Z80- con una computadora PC y como utilizar los diferentes paquetes de apoyo disponibles que, junto con el sistema PAT86, conforman una poderosa infraestructura para el desarrollo de sistemas basados en los procesadores Z80 y 8748:

- El programa VTERM que convierte a la PC en una terminal de video sumamente flexible.
- El programa XASM85, que ensambla programas escritos para los procesadores 8080, 8085, Z80.
- El programa XASM48, que ensambla programas escritos para procesadores de la familia 48.
- El programa AVSIM48, que es un simulador para los procesadores de la familia 48.

Estos paquetes, usados junto con el sistema PAT86, permiten escribir, almacenar, probar y transferir programas para los procesadores Z80 y 8748. Además, es posible también usar, desde la PC, el programador de memorias 2716 y 2532, y el programador del chip 8748, ambos módulos de expansión del sistema PAT86.

En los siguientes capítulos se describen con todo detalle el empleo de cada una de estas posibilidades.

2. INTERCONEXION DEL SISTEMA CONTROLADOR PAT86 CON UNA COMPUTADORA PC.

Ambos sistemas se conectan a través de sus puertos serie. Sin embargo, no todos los sistemas PC tienen integrado el puerto serie a su hardware. Aquí se describirá la interfaz con 2 modelos de computadora PC fabricados por la PRINTAFORM: la Columbia y la Popular 500.

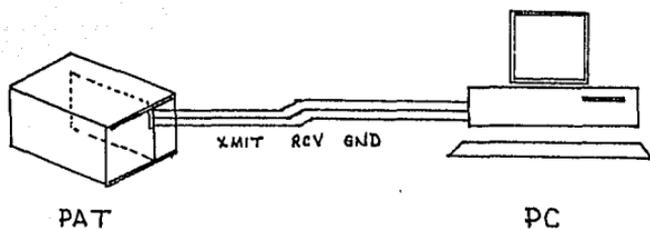
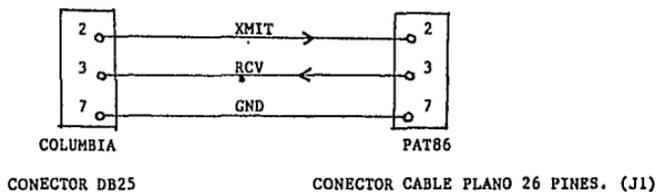
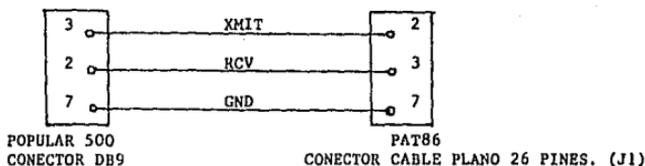


FIG. 1

En la fig. 1 se muestra el acoplamiento: del puerto serie del PAT86 se conectan las señales XMIT, RCV, GND, hacia el conector del puerto serie de la computadora PC.

INTERFAZ PAT86-COLUMBIA



INTERFAZ PAT86 - POPULAR 500

El chasis del sistema PAT86 se encuentra flotando con respecto a la alimentación de 127AC. Su tierra electrónica, se encuentra a su vez flotando con respecto al chasis y a la alimentación.

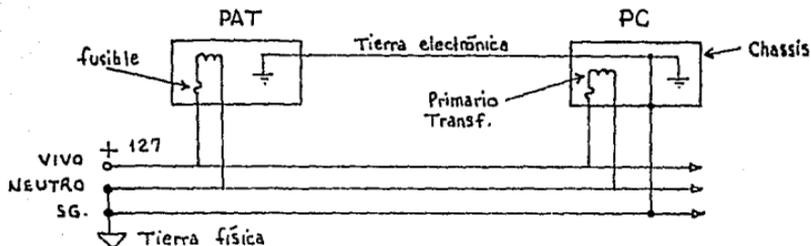


FIG. 2

En cambio, la computadora PC tiene por lo general la tierra electrónica conectada al chasis, y éste conectado a la tierra de seguridad de la alimentación, como se muestra en la fig. 2.

La interconexión así realizada, no presenta mucho riesgo. Sin embargo, se recomienda, como precaución adicional, DESCONECTAR el cable de tierra de seguridad (S.G.) que va del chasis de la PC a la tierra física de la instalación. La acción anterior evitaría daños en caso de un hipotético cortocircuito entre el vivo (+127 AC) y la tierra electrónica del sistema PAT86.

Por supuesto, la otra posibilidad que previene un accidente como el arriba descrito, sería el de conectar la tierra electrónica del PAT86 con su chasis, y de ahí a la tierra física de la instalación. Sin embargo, considerando el hecho que no siempre se tiene tierra física disponible en la alimentación, se aconseja por sencilla, la conexión descrita en el párrafo de arriba.

3. SOPORTE DE SOFTWARE PC.

Una vez realizada la conexión entre ambos sistemas, pueden usarse los programas PC compatibles, que permitirán emplear la computadora como un sistema de desarrollo de sistemas basados en microprocesadores.

Estos programas son:

3.1 VTERM

Este programa convierte a la PC en una terminal de video superversátil. En su aplicación más simple, el VTERM hace de la PC una terminal estándar con capacidad de transmisión - recepción asíncrona. Sus rutinas permiten programar la velocidad de transmisión - recepción en una amplia gama de valores, así como fijar los parámetros de la transmisión asíncrona: número de stop bits, número de bits de información y paridad.

Entre otras posibilidades, el programa permite también recibir y almacenar archivos de texto en disco, ó leer y transmitir por el puerto serie archivos previamente almacenados.

3.2 Ensamblador Z80.

Si se desea, puede editarse y ensamblarse archivos en la PC, para posteriormente transmitirlos al PAT86, en donde son ejecutados y debugeados. Para realizar la operación anterior, se dispone de 3 programas:

- El editor de texto Turbo-87 (utilizado para el lenguaje turbopascal), para teclear y editar los programas escritos en mnemónicos (lenguaje ensamblador Z80),
- En ensamblador XASM85 que ensambla el programa descrito y produce como salida un archivo con los códigos de máquina del programa y,
- El programa VTERM, que envía el archivo mencionado hacia el sistema PAT86.

Los programas anteriores pueden ser usados en combinación con el sistema PAT86 y su programador de EPROMS 2716 y 2532 (tarjeta "EXOR"). La información de este programador se da en el reporte "SISTEMA PAT86".

3.3 Ensamblador 8748.

El 8748 es una computadora en un solo chip. En el reporte "Módulos de expansión para el sistema PAT86", se describe el módulo programador EXOR48 que permite, desde el sistema PAT86 programar o leer los chips 8748 u 8748H.

Usando este módulo y el sistema PAT86, junto con una PC, pueden teclearse en esta última los programas en lenguaje ensamblador para luego obtener el código de máquina a través del programa XASH48 y transmitir el archivo correspondiente al PAT86, de donde posteriormente se programa el chip 8748 en el módulo EXOR48.

Para realizar la operación anterior, se dispone de 3 programas:

- Un editor de texto, TURBO-87
- El ensamblador XASM48
- El programa "VTERM" (ver punto 3.2)

3.4 Simulador 8748.

Para el procesador 8748, no se cuenta con un sistema de desarrollo desde donde se puedan ejecutar y corregir en RAM los programas antes de programarlos en EPROM, como es el caso del sistema PAT86 y su procesador Z80.

Por eso resulta sumamente útil el uso de un programa simulador en PC, por medio del cual se pueden ejecutar y corregir los programas escritos para el chip 8748, pudiendo observar paso a paso el contenido de sus registros y puertos. Estos programas pueden editarse y probarse previamente antes de transmitirlos al sistema PAT86 y su módulo EXOR 48.

Instrucciones para el uso de los programas:

Para el uso de los programas anteriores, se requiere del siguiente material:

- Diskette con la etiqueta PAT-PC, que contiene, además del sistema operativo MSDOS, todos los programas descritos en el punto 3.
- Reporte "Sistema PAT86" con la descripción y uso de su programa monitor y del programador EXOR.
- Reporte "Módulos de expansión para el sistema PAT86" que describe el uso de los módulos EXOR, programador de memorias 2716 y 2532, y EXOR48, programador del chip 8748.

Además, si se quiere hacer uso completo de la capacidad de desarrollo del sistema PAT86, se requieren los módulos EXOR Y EXOR 48.

En seguida se describe, paso a paso, el empleo de los programas descritos en los puntos 3.1, 3.2, 3.3 y 3.4.

4. LA PC EMPLEADA COMO TERMINAL.

Introduzca el diskette con la etiqueta PAT-PC en el drive A de la PC y encienda su máquina. Automáticamente, el sistema operativo pregunta fecha y hora (en ambos casos puede teclearse solamente CR) y llama al programa VTERM. Por default, la velocidad es de 300 bauds, 2 stop bits, sin paridad. A partir de este momento la PC se comporta como terminal y debe comunicarse con el monitor del PAT86 "ONLINE". Pruebe algunos de los comandos del monitor y compruebe que funcionan (ver manual del SISTEMA PAT86).

Ahora pulse la tecla F5. Verá en pantalla las opciones del programa. Moviendo el cursor, puede posicionarse sobre la etiqueta que se desea cambiar. Ya en posición, con la tecla "+" se elige la nueva opción. Por ejemplo: ponga el cursor en la etiqueta "COMMUNICATIONS RATE". Pulse varias veces "+" y verá pasar todos los distintos valores posibles de BAUD RATE. Pulse de nuevo F5. El despliegue muestra el formato para transmisión de archivos. En la etiqueta "Filename" debe teclearse el nombre del archivo a transmitirse. Posteriormente se darán más detalles para el uso de esta opción.

Oprima F5. Ahora verá las opciones para usar el programa en conjunción con módems y efectuar llamadas y respuestas automáticas. Esta opción está sin embargo, fuera de los objetivos de este reporte.

Si teclas de nuevo F5, el VTERM vuelve al modo "ON LINE" y se comunica con el PAT86.

Si oprime ahora F6, verá información adicional sobre facilidades del programa. Da la lista mostrada, aquí solo nos interesan dos:

ALT T: si VTERM está "on line", manda al archivo previamente seleccionado por su puerto serie.

SHIFT-SHIFT: es un switch toggle de VTERM hacia el Sistema Operativo y viceversa. Esta opción es de gran utilidad y permite pasar rápidamente de uno a otro programa.

Con "Escape" regrese a "on line" y oprima SHIFT-SHIFT. Compruebe que funciona. La opción "ALT T" se verá más adelante.

5. ENSAMBLADOR Z80

En esta sección se ilustrarán los pasos a seguir para:

- a) Escribir y ensamblar un programa Z80.
- b) Transferir el código de máquina al PAT86.

Dentro del MS-DOS del diskette PAT-PC, observe el directorio:

VTERM	emula la PC como terminal
XASM48	ensamblador para procesadores de la familia 48
AVSIM48	simulador para procesadores de la familia 48
TURBO-87	editor de texto para escribir los programas
XASM85	ensamblador para el procesador 8085 y Z80
TRANSFER	programa de demostración Z80
RATON	programa de demostración 8748

Escribir y ensamblar un programa Z80

Haga primeramente las siguientes pruebas a guisa de ejemplo:

Escriba: type transfer.prn
 Observe el programa Z80 "transfer" ya ensamblado

Ahora teclee: type transfer .asm
 con lo que se despliega el programa fuente,
 antes de ensamblar.

Recuerda que el set de instrucciones del 8085 es un subconjunto del set de instrucciones del Z80 ; por esta razón, los mnemónicos empleados en las instrucciones comunes al 8085 y Z80, se escriben con el formato del 8085, aunque el programa sea para el Z80.

Como ejercicio, con ayuda del editor TURBO-87, abra un archivo con nombre BITO.ASM de la siguiente manera:

```
A>TURBO 87
Include error messages (Y/N) N
Edit
Work file name: BITO.ASM
```

(Aquí se asume que el usuario está familiarizado con el editor de turbo Pascal).

Escriba, ya dentro del editor, el siguiente programa:

```

      ORG 2000H
      .Z80

BITO:  MOV A, B
      MVI A, 3EH
      JMP BITO
  
```

Almacene este archivo bajo el mismo nombre, y regrese al sistema operativo.

En seguida, con el comando
 A> XASM85 BITO.ASM

corra el programa ensamblador del Z80 y espere los resultados.

El ensamblador produce 2 archivos:

BITO.PRN con el programa fuente y los códigos de operación y
 BITO.HEX que es el archivo que se enviará hacia el sistema PAT86, formado de caracteres ASCII.

Dé los comandos:

A> TYPE BITO.PRN y
 A> TYPE BITO.HEX y observe ambos archivos en pantalla.

El método expuesto se puede hacer extensivo para escribir programas más largos. Si es necesario, utilice un diskette adicional en el drive "b", teniendo cuidado de teclear siempre b: antes del nombre del archivo que se lee ó que se almacena.

Transferir el código objeto al sistema PAT86:

Con lo visto en el punto anterior, ya es posible escribir y ensamblar programas en lenguaje del procesador Z80, creando un archivo ASCII (BITO.HEX), listo para transmitirse por el puerto serie.

Para realizar la transferencia, conecte primero, siguiendo los lineamientos del capítulo 1, el sistema PAT86 a la PC. Ahora, corra el programa VTERM y asegúrese que hay comunicación PAT-PC, "ON LINE".

Pulse 2 veces la tecla F5 y, en la etiqueta "Filename", escriba el nombre del archivo que desea transmitir, por ejemplo, TRANSFER.HEX. En seguida, mediante el "ESCAPE" regrese a "ON LINE" y escriba:

```
:G700(CR)
```

Este comando ejecuta el programa residente en ROM del PAT86, cuya función es la recepción del archivo ASCII proveniente de la PC. En este momento, el PAT86 está en "Stand by", esperando el bloque de información.

Como paso final, oprima las teclas "ALT T". Este es el comando que indica al programa VTERM que debe transmitir su archivo por el puerto serie. Espere el final de la transferencia. El PAT86 envía el mensaje
CONIIB5

:

El bloque enviado debió almacenarse a partir de la dirección 2000H en el PAT86, ya que esta es la dirección inicial que se le dió al programa fuente TRANSFER.ASM.

Verifique lo anterior con el comando
:SM2000 (CR).

Pulsando la barra de espacio, aparecerán cada uno de los bytes transferidos.

Compare esta información con la obtenida en el archivo TRANSFER.PRN. Recuerde que para switchear al MS-DOS solo necesita teclear SHIFT-SHIFT.

No olvide que el sistema PAT86 tiene su stack pointer inicializado en la localidad 20FFFH. Para evitar cualquier posibilidad de traslape, escriba sus programas a partir de la 2100H.

Desde luego, una vez teniendo la información en la RAM del PAT86, pueden programarse memorias 2716 ó 2532 haciendo uso del programador EXOR. Refiérase al manual del Sistema PAT86 para hacer uso de este módulo.

Las técnicas y programas descritos conforman un respetable soporte para el desarrollo y prueba de programas basados en el procesador Z80. No se agotan aquí, sin embargo, las posibilidades de la interfaz PAT-PC. En los siguientes capítulos se describen técnicas de desarrollo para los procesadores de la familia 48, el 8048 y el 8748 entre otros.

6. ENSAMBLADOR 8748

En esta sección se describirán los pasos para escribir y ensamblar programas para el procesador 8748, así como la transferencia de los mismos a la RAM del sistema PAT86.

Escribir y ensamblar un programa 8748.

Haga, como práctica, las siguientes pruebas, escribiendo:

A> type raton.asm

Observe el programa de prueba "raton", antes de ser ensamblado

ESTA TESIS NO DEBE
SALIR DE LA BIBLIOTECA

Transferir el programa objeto 8748 al PAT86.

El módulo EXOR48, programador del chip 8748 puede conectarse al sistema PAT86, haciendo de Este un programador controlado desde la PC.

Para transferir el programa de la PC al PAT86, repita los mismos pasos realizados para el caso de archivos Z80 (ver capítulo 5).

Una vez con el programa en la RAM del PAT86, haga uso del programador EXOR48. En el reporte "Módulos de expansión para el sistema PAT86" se da toda la información al respecto.

En el siguiente capítulo se describe la utilización de un paquete de extrema utilidad: un simulador para los chips de la familia 48, entre ellos el 8748. Con ayuda de este paquete, pueden escribirse y ejecutarse los programas en el simulador, antes de programar el EPROM de los chips.

7. SIMULADOR DEL CHIP 8048, 8748.

En el capítulo anterior, se dieron los pasos para ensamblar y preparar archivos del 8748, para su transferencia al PAT86, sistema desde donde es posible programar el EPROM del chip 8748.

Se cuenta, además, con un paquete que permite la simulación de los programas de procesadores de la familia 48. El uso de este paquete representa un considerable ahorro en tiempo, en el desarrollo de sistemas basados en estos chips.

El paquete se encuentra en el diskette con la etiqueta PAT-PC.

Primeramente, llame al programa tecleando:

A> AVSIM48

El sistema pregunta por el procesador con el cual se va a trabajar. Elija la opción A, para el 8048 y 8748.

Ahora, dentro del despliegue mostrado oprima "L" load, Y LUEGO "A". En seguida, cuando el programa nos pida el nombre del archivo (filename), se debe teclear el nombre del programa que deseamos simular, en este caso RATON.HEX.

En la siguiente hoja se muestra un resumen de los comandos del paquete de simulación AVSIM48. Si requiere más información, refiérase al manual de este programa.

En seguida teclee

A> XASM48 RATON.ASM

Este programa ensamblador produce los archivos RATON.PRN y RATON.HEX.

Observe el archivo ensamblado tecleando:

A> type raton.prn

y el archivo de transmisión escribiendo:

A> type raton.hex

Observe que ahora, a diferencia del caso Z80, la dirección inicial del programa es 0000H, puesto que el 8748 solo tiene 1K de memoria ROM y 64 localidades en RAM.

Esto imposibilita la transmisión al sistema PAT86, dado que, en la dirección 0000H se encuentra su ROM.

Con el objeto de permitir la transferencia de este archivo, debe editarse, en el programa RATON.HEX, las direcciones iniciales de transferencia. Para tal fin, escriba:

A> TURBO-87

y traiga a edición el archivo RATON.HEX

En pantalla deberá aparecer:

```

Dirección      |-----| DATOS
de inicio      : 00000000230902079602040027
de la línea    : 00000001FF          L CHECK SUM
                |-----|
                |-----| datos del protocolo de comunicaciones
                |-----| número de datos en la línea
  
```

Edite la dirección de inicio y escriba el número 2100.

Almacene este archivo, bajo el nombre RATON.PAT. El programa está ahora, listo para su transferencia.

En programas con más líneas, debe cambiarse la dirección de inicio de todas las líneas. El CHECK SUM puede dejarse sin cambio, dado que el programa de transferencia no lo toma en cuenta.

COMANDOS DEL AVSIM.

CTRL C interrumpe cualquier comando.
 MODO COMANDO (simulación).
 ESC toggle hacia modo display.
 F1 start/stop simulación.
 F2 mueve cursor de breakpoint hacia arriba.
 F3 pone breakpoint dinámico.
 F4 mueve cursor de breakpoint hacia arriba.
 F5 controla la velocidad de simulación.
 F6 display on/off.
 F7 control binario /hex/ASCII.
 F8 salta la instrucción BSR y JSR.
 F9 una instrucción hacia arriba.
 F10 paso a paso.

para salir "Q" y luego "E".

MODO DISPLAY (Edición de áreas resaltadas en pantalla.) Mueva el cursor con las teclas de flechas o sitúese directamente con:

CTRL A Acumulador
 CTRL X X reg. índice
 CTRL P PC
 CTRL H H Flag
 CTRL I I Flag
 CTRL N N Flag
 CTRL Z Z Flag
 CTRL C C Flag
 CTRL S SP
 CTRL R TDR timer control register
 CTRL T TCR timer counter.

Fije la zona de memoria:

CTRL PGUP toggle hacia modo scrolling
 PG UP Scrolling hacia arriba
 PG DN Scrolling hacia abajo
 ALT F6 toggle si se quiere actualizar datos.

Teclas de edición:

+ incrementa byte /palabra/bandera
 - decrementa byte /palabra/bandera
 Ins inserta caracter y corre hacia la derecha el resto de la línea
 Del borra caracter y corre hacia la izquierda el resto de la línea
 CTRL END clear to end of object
 CTRL HOME clear entire object

AVSIM 8048 Simulator/Debugger

Serial # 00120 Licensed by Avocet Systems, Inc.

Copyright (C) 1984,1985 by Ken Anderson Software
All Rights Reserved

Intel 8048 Family Microcomputers

	HMOS	CMOS	ROM	OTHERS
A:	8048/8748/8035	D:	80C48/80C35	F: 8020
B:	8049/8749/8039	E:	80C49/80C39	G: 8021
C:	8050/8040			H: 8022

Intel 8041 Family Universal Peripheral Interface

I:	8041	J:	8041A/8641A/8741A	K:	8042/8742
----	------	----	-------------------	----	-----------

Choose a CPU for simulation:

```

ADDR      OPERATION      8048/8748/8035 AVSIM 8048 Simulator/Debugger V1.0
0000H    no memory      CPU REGISTERS      FLAGS      SCL SPD DSP SKP CURSOR
0001H    no memory      C ACCUMULATOR    AC F0 F1  OFF HI  ON  OFF  MENU
0002H    no memory      0 00000000:00:0  0 0 0          Cycles:  OFF
0003H    no memory      addr      data
0004H    no memory      PC:0000 / FF FF FF FF          TIMER
0005H    no memory      SP: 00 / 00 00 00 00  ctr:00 OFF  BUS:  Out
0006H    no memory      00 00 00 00          tov:0 1f:0          In
0007H    no memory      RB:0  MB:0          FF:0:11111111
0008H    no memory      R0:00:0 / 00:0          INT FFs  PINS  FF:0:11111111
0009H    no memory      R1:00:0 / 00:0          ie:0  10:0
000AH    no memory      R2:00  R4:00  R6:00          tie:0  11:0  PORT: Latch
000BH    no memory      R3:00  R5:00  R7:00          iip:0  int:1          Pins
000CH    no memory      Data Space          P1  11111111
000DH    no memory      0000 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
000EH    no memory      0008 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P2  11111111
000FH    no memory      0010 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
0010H    no memory      0018 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000
0011H    no memory      Data Space          Expanded I/O
0012H    no memory      0020 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P4/5  Pins
0013H    no memory      0028 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
0014H    no memory      0030 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P6/7  Pins
0015H    no memory      0038 00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
>Select Command:
Dump Expression commandFile Help IO Load --space-- ESC to screen
    
```

```

ADDR      OPERATION      8048/8748/8035 AVSIM 8048 Simulator/Debugger  V1.0
0000H     IN      A,P1    CPU REGISTERS      FLAG      SCL SPD DSP SYP CURSOR
0001H     ANL      A,#76H  C ACCUMULATOR     AC F0 F1  OFF HI  ON OFF  MENU
0003H     RR      A        0 00000000:00:0  0 0 0           Cycles:  OFF
0004H     RR      A        addr      data
0005H     RR      A        PC:0000 / 09 53 78 77      TIMER
0006H     MOV      R0,#31H    SP: 00 / 00 00 00 00      ctr:00 OFF  BUS:  Out
0008H     MOV      @R0,A      00 00 00 00      tov:0  tf:0      In
0009H     MOV      R0,#2CH    R6:0  NB:0      FF:0:11111111
000BH     JBC      0083H    R0:00:0 / 00:0      INT FFs  PINS  FF:0:11111111
000DH     JBC      0C42H    R1:00:0 / 00:0      iet:0  10:0
000FH     JBC      002EH    R2:00  R4:00  R6:00      tie:0  11:0  PORT:  Latch
0011H     JBC      0020H    R3:00  R5:00  R7:00      iip:0  int:1      Pins
0013H     MOV      @R0,#04H  Data Space      P1  11111111
0015H     INC      R0        0000  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
0016H     MOV      @R0,#05H  0008  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P2  11111111
0018H     INC      R0        0010  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
0019H     MOV      @R0,#02H  0018  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000
001BH     INC      R0        Data Space      Expanded I/O
001CH     MOV      @R0,#00H  0020  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P4/5  Pins
001EH     JHP      00F7H    0028  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111
0020H     MOV      @R0,#08H  0030  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  P6/7  Pins
0022H     INC      R0        0038  00 00 00 00 00 00 00 00 00000000  FF:0:11111111

```

>Select Command:

Dump Expression commandFile Help IO Load --space-- ESC to screen

TURBO PASCAL**Algunos comandos del editor**

insert	mueve cursor
del	modo inserción
PC DN	borra caracter
PG UP	baja página
PG UP	sube página
CTRL Y	borra línea
CTRL K D	se sale al menú
CR	añade línea

APENDICE D

LISTADO DEL FIRMWARE DEL DIPAK

```

:
: *****
: ** LABORATORIO DE AUTOMATIZACION **
: ** !! JORGE RUBIO MONROY !! **
: ** .. U N A M .. **
: ** = Dispositivo Para Control de Acceso = **
: ** << D I P A K >> **
: *****

: << Guarda Secuencia de la Clave en la Dir. #02H en RAM >>

0000 09          IN  A,P1          ; Lee el Puerto 1 (Clave Elegida)
0001 5378       ANL  A,#7FH          ; Deja unicamente del Bit 3 al Bit 6
0003 77        PR   A              ; Rota a la Derecha el Acumulador -
0004 77        PR   A              ; 3 veces
0005 77        BR   A
0006 B831      MOV  R0,#31H          ; 31 (== Dir. Num. de Clave
0008 A0        MOV  BR0,A          ; Guarda el Num.de Clave en (31H)
0009 B82C      MOV  R0,#02H        ; Dir. de inicio (grabar clave)
000B 7393      JBC  SAL22
000D 5249      JBC  SAL12
000F 372D      JBI  SAL02
0011 122D      JBO  SAL1

0013 B904      MOV  BR0,#04H        ; Dígito (1) *** CLAVE 0 ***
0015 18        INC  R0
0016 B005      MOV  BR0,#05H        ; Dígito (2)
0018 18        INC  R0
0019 B002      MOV  BR0,#02H        ; Dígito (3)
001E 18        INC  R0
001C B900      MOV  BR0,#00H        ; Dígito (4)
001E 04F7      JSTP GUARDA

0020 B006      SAL1: MOV  BR0,#06H        ; Dígito (1) *** CLAVE 1 ***
0022 18        INC  R0
0023 B002      MOV  BR0,#02H        ; Dígito (2)
0025 18        INC  R0
0026 B001      MOV  BR0,#01H        ; Dígito (3)
0028 18        INC  R0
0029 B002      MOV  BR0,#02H        ; Dígito (4)
002B 04F7      JMP  GUARDA

002D 123C      SAL02: JBO  SAL3

002F B003      MOV  BR0,#03H        ; Dígito (1) *** CLAVE 2 ***
0031 18        INC  R0
0032 B002      MOV  BR0,#02H        ; Dígito (2)
0034 18        INC  R0
0035 B004      MOV  BR0,#04H        ; Dígito (3)
0037 18        INC  R0

```

SOURCE FILE NAME: DIPAK.ASM

PAGE 2

```

0930 B065      MOV  ERO, #05H  ; Digito (4)
003A 04F7      .JMP  GUARDA

093C B009      SAL3:  MOV  ERO, #05H  ; Digito (1)  *** CLAVE 3 ***
003E 18        INC  RO
003F B090      MOV  ERO, #00H  ; Digito (2)
0041 18        INC  RO
0042 B090      MOV  ERO, #04H  ; Digito (3)
0044 18        INC  RO
0045 B065      MOV  ERO, #05H  ; Digito (4)
0047 04F7      .JMP  GUARDA

0949 3267      SAL12: JBI  SAL04
004B 125A      JBI  SAL5

004D B003      MOV  ERO, #03H  ; Digito (1)  *** CLAVE 4 ***
004F 18        INC  RO
0050 B001      MOV  ERO, #01H  ; Digito (2)
0052 18        INC  RO
0053 B006      MOV  ERO, #06H  ; Digito (3)
0055 18        INC  RO
0056 B002      MOV  ERO, #02H  ; Digito (4)
0058 04F7      .JMP  GUARDA

005A B007      SAL5:  MOV  ERO, #07H  ; Digito (1)  *** CLAVE 5 ***
005C 18        INC  RO
005D B003      MOV  ERO, #03H  ; Digito (2)
005F 18        INC  RO
0060 B007      MOV  ERO, #07H  ; Digito (3)
0062 18        INC  RO
0063 B093      MOV  ERO, #03H  ; Digito (4)
0065 04F7      .JMP  GUARDA

0067 1276      SAL04: JBI  SAL7

0069 B004      MOV  ERO, #04H  ; Digito (1)  *** CLAVE 6 ***
006B 18        INC  RO
006C B002      MOV  ERO, #02H  ; Digito (2)
006E 18        INC  RO
006F B008      MOV  ERO, #08H  ; Digito (3)
0071 18        INC  RO
0072 B095      MOV  ERO, #05H  ; Digito (4)
0074 04F7      .JMP  GUARDA

0076 B006      SAL7:  MOV  ERO, #06H  ; Digito (1)  *** CLAVE 7 ***
0078 18        INC  RO
0079 B007      MOV  ERO, #07H  ; Digito (2)
007B 18        INC  RO
007C B002      MOV  ERO, #02H  ; Digito (3)
007E 18        INC  RO
007F B090      MOV  ERO, #00H  ; Digito (4)

```

SOURCE FILE NAME: DIPAK.ASM

PAGE 3

```

0031 04F7      JMP  GUARDA

0083 526F      SAL22:  JB2  SAL14
0085 32A3      JB1  SAL06
0087 1296      JB0  SAL9

0089 8002      MOV  ER0, #02H ; Dígito (1)  *** CLAVE 8 ***
008B 18        INC  R0
008C 8005      MOV  ER0, #05H ; Dígito (2)
008E 18        INC  R0
008F 8004      MOV  ER0, #04H ; Dígito (3)
0091 18        INC  R0
0092 8001      MOV  ER0, #01H ; Dígito (4)
0094 04F7      JMP  GUARDA

0096 8009      SAL9:  MOV  ER0, #09H ; Dígito (1)  *** CLAVE 9 ***
0098 18        INC  R0
0099 8007      MOV  ER0, #07H ; Dígito (2)
009B 18        INC  R0
009C 8002      MOV  ER0, #02H ; Dígito (3)
009E 18        INC  R0
009F 8005      MOV  ER0, #05H ; Dígito (4)
00A1 04F7      JMP  GUARDA

00A3 12B2      SAL06:  JB0  SAL11

00A5 8000      MOV  ER0, #00H ; Dígito (1)  *** CLAVE 10 ***
00A7 18        INC  R0
00A8 8003      MOV  ER0, #03H ; Dígito (2)
00AA 18        INC  R0
00AB 8003      MOV  ER0, #03H ; Dígito (3)
00AD 18        INC  R0
00AE 8004      MOV  ER0, #04H ; Dígito (4)
00B0 04F7      JMP  GUARDA

00B2 8003      SAL11:  MOV  ER0, #03H ; Dígito (1)  *** CLAVE 11 ***
00B4 18        INC  R0
00B5 8007      MOV  ER0, #07H ; Dígito (2)
00B7 18        INC  R0
00B8 8003      MOV  ER0, #03H ; Dígito (3)
00BA 18        INC  R0
00BB 8000      MOV  ER0, #00H ; Dígito (4)
00BD 04F7      JMP  GUARDA

00BF 32D0      SAL14:  JB1  SAL03
00C1 12D0      JB0  SAL13

00C3 8005      MOV  ER0, #05H ; Dígito (1)  *** CLAVE 12 ***
00C5 18        INC  R0
00C6 8001      MOV  ER0, #01H ; Dígito (2)
00C8 18        INC  R0

```

```

00C9 B067      MOV  ER0,#07H  ; Dígito (3)
00C8 18       INC  R0
00CC B062      MOV  ER0,#02H  ; Dígito (4)
00CE 04F7      JMP  GUARDA

00D9 9997      SAL13: MOV  ER0,#07H  ; Dígito (1) *** CLAVE 13 ***
00D2 18       INC  R0
00D3 B099      MOV  ER0,#09H  ; Dígito (2)
00D5 18       INC  R0
00D6 B094      MOV  ER0,#04H  ; Dígito (3)
00D8 18       INC  R0
00D9 B093      MOV  ER0,#03H  ; Dígito (4)
00DB 04F7      JMP  GUARDA

00DD 12EC      SAL08: JDB  SAL15

00DF B091      MOV  ER0,#01H  ; Dígito (1) *** CLAVE 14 ***
00E1 18       INC  R0
00E2 B005      MOV  ER0,#05H  ; Dígito (2)
00E4 18       INC  R0
00E5 B006      MOV  ER0,#06H  ; Dígito (3)
00E7 18       INC  R0
00EB B002      MOV  ER0,#02H  ; Dígito (4)
00EA 04F7      JMP  GUARDA

00EC B006      SAL15: MOV  ER0,#06H  ; Dígito (1) *** CLAVE 15 ***
00EE 18       INC  R0
00EF B000      MOV  ER0,#00H  ; Dígito (2)
00F1 18       INC  R0
00F2 B007      MOV  ER0,#07H  ; Dígito (3)
00F4 18       INC  R0
00F5 B001      MOV  ER0,#01H  ; Dígito (4)

;   << Guarda el valor de cada tecla Dir. #20H en RAM >>

00F7 B320      GUARDA: MOV  R0,#20H  ; R0 <= Dir. de mem. RAM (Col, Ren)
00F9 B002      MOV  ER0,#02H  ; Tec(00) == 00
00FB 18       INC  R0
00FC B005      MOV  ER0,#05H  ; Tec(01) == 01
00FE 18       INC  R0
00FF B008      MOV  ER0,#08H  ; Tec(02) == 02
0101 18       INC  R0
0102 B000      MOV  ER0,#00H  ; Tec(03) == 03
0104 18       INC  R0
0105 B003      MOV  ER0,#03H  ; Tec(04) == 04
0107 18       INC  R0
0108 B006      MOV  ER0,#06H  ; Tec(11) == 05
010A 18       INC  R0
010B B009      MOV  ER0,#09H  ; Tec(12) == 06
010D 18       INC  R0

```

```

011E B09B      MOV  B0,00BH ; Tec(13) == 07
011F 18       INC  R0
0120 B091      MOV  B0,001H ; Tec(20) == 03
0121 18       INC  R0
0122 B094      MOV  B0,004H ; Tec(21) == 09
0123 18       INC  R0
0124 B007      MOV  B0,007H ; Tec(22) == 0A
0125 18       INC  R0
0126 B06C      MOV  B0,006H ; Tec(23) == 0B

; << Inicializa la Micro y Conienza Reconocimiento >>

011C 230F      INIC: MOV  A,00FH ; Desactiva el Teclado y el -
011D 3A       OUTL P2,A ; Reelvedador
011E 230A      MOV  A,00AH ; Despliega una <n> de Clave
011F 02       OUTL BUS,A ; Escribe el Dato en el BUS
0120 85       CLR  F0 ; Limpia la Ban.F0 <- Clave Correcta => 0
0121 A5       CLR  F1 ; Limpia la Ban.F1 <- No se ha teclado => 0
0122 B990      MOV  R0,030H ; Dir. de Mem.RAM (== ON/OFF LED
0123 B000      MOV  B0,003H ; Mascara (ON/OFF) LED cuando se teclae
0124 B403      MOV  R2,003H ; Mascara (ON/OFF) LED mientras no se teclae
0125 B02C      MOV  R5,02CH ; R5 <== Contador del Num.de teclas oprimidas
0126 B931      LEET: MOV  R1,031H ; Dir. que guarda el Num.de Clave
0127 B07F      MOV  R3,007FH ; Uso en la lectura
0128 B0FF      MOV  R4,00FFH ; del Teclado < 5 segundos >
0129 26D7      LEE1: JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Reelvedador
012A 09       CLR  C ; Limpia Carry
012B B80E      MVI  R0,00EH ; R0 <== Renglon 0
012C F8       MOV  A,R0
012D 26D7      LEE2: JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Reelvedador
012E 3A       OUTL P2,A ; Escribe al Puerto 2
012F 09       IN  A,P1 ; Lee al Puerto 1
0130 5307      ANL  A,007H ; Limpia el Dato
0131 B07H      XRL  A,007H ; Checa si se teclae algo
0132 0643      JZ  CONT1
0133 A9       MOV  R1,A ; R1 <== Guarda la Columna
0134 AE       MOV  R6,A ; R6 <== Guarda Col.(Suelta Tecla)
0135 FB       MOV  A,R0 ; R0 <== Guarda el Renglon
0136 AF       MOV  R7,A ; R7 <== Guarda Ren.(Suelta Tecla)
0137 2464      JMP  INTER ; Salta a Interpreta <INTER>
0138 C75C      CONT1: DJNZ R4,CICLO ; Control de Tiempo -
0139 B0FF      MOV  R4,00FFH ; de Teclado ( R4 y R3 )
013A 7653      JFI  CONT11 ; Si se ha teclado => CONT11
013B FB       MOV  A,R3 ; Movemos el Reg3 a el Acum.
013C 0255      JBI  CONT11 ; Si el Bit 1 esta prendido ve a CONT11
013D FA       MOV  A,R? ; A <== Guarda Mascara (ON/OFF) LED
013E 47       SWAP A ; Intercambia 4 X 4 Bits (Switchea el LED)
013F AA       MOV  R0,A ; Guarda el valor switchead en el Reg.2
0140 53B3      ANI  A,08CH ; Mascarea el valor switchead
0141 5641      ORL  A,B01 ; Combina el val.del acum. y el Num.de Clave
0142 02       OUTL B05,A ; Escribe el Dato en el BUS

```

```

0158 EB5C   CGHT11:  DJNZ R2,C1CLO  ; Si termina el tiempo asignado -
015A 241C           JMP INIC           ; Ve a INIC (inicializa)
015C F8     C1CLO:   MOV  A,R0         ; Si el Bit6 = 1 llego al
015D 0232           JNB  LEE1         ; reng. 3 regresa al 0
015F A7           CPL  C           ; Prende el Carry
0160 F7           RLC  A           ; Activa el Sig. renglon
0161 48           MOV  R0,A        ; y lo guarda en el Reg.0
0162 2438           JMP  LEE2         ; Salta a LEE2

```

: << Interpreta el Valor de la Tecla oprimida >>

```

0164 7667   INTER:  JFI  OPRIM   ; Si FI=1 --> Ya estaba activado
0166 85           CPL  FI          ; FI <== 1
0167 BA90   OPRIM:  MOV  R2,#00H ; R2 : Posicion del Renglon
0169 BB00           MOV  R3,#00H   ; R3 : Posicion de la Columna
016B F8           MOV  A,R0       ; R0 = Renglon // R1 = Columna
016C 26D7   RENJ:   JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Reeevador
016E 67           RRC  A          ; Busca la Posicion del Renglon
016F E674           JNC  FINREN    ; Salta si ya la encontro
0171 1A           INC  R2         ; Salta a RENJ
0172 246C           JMP  RENJ
0174 F9           MOV  A,R1
0175 26D7   COLUMN: JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Reeevador
0177 67           RRC  A          ; Busca la Posicion de la Col.
0178 F67D           JC   JUNTA     ; Salta si la Encuentra
017A 1B           INC  R3         ; Salta a COLUMN
017B 2475           JMP  COLUMN

```

```

017D EC00   JUNTA:  MOV  R4,#00H ; R4 : Localidad de Memoria-Tecla
017F 26D7   POSCOL: JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Reeevador
0181 FB           MOV  A,R3
0182 C688           JZ   POSREN
0184 FC           MOV  A,R4       ; Suma de 4 en 4 buscando la Loc.
0185 0304           ADD  A,#04H     ; decrementando la posicion de Col.
0187 AC           MOV  R4,A
0188 CB           DEC  R3
0189 247F           JMP  POSCOL    ; Salta a POSCOL
018B FC           MOV  A,R4       ; Suma la Posicion del Renglon
018C 6A           ADD  A,R2

```

: << Despliega la tecla oprimida y activa o desactiva el LED >>

```

018D 0320           ADD  A,#02H     ; Banco de Memoria
018F A6           MOV  R0,A       ; Guarda la Loc. de Memoria-Tecla
0190 F0           MOV  A,BR0     ; Saca el Valor de la Tecla
0191 AA           MOV  R2,A       ; R2 <== Guarda el valor del Acum.
0192 0330           MOV  R0,#30H   ; Dir. RAM de la mascara a switchear LED
0194 F0           MOV  A,BR0     ; A <== Mascara
0195 47           SWAP A         ; Intercambia 4 : 4 Bits (Switchea LED)
0196 A0           MOV  BR0,A     ; Guarda en RAM la mascara Switcheada
0197 5380           ANL  A,#80H    ; Mascara que apaga el bit 3

```

SOURCE FILE NAME: DIP4V.ASM

0199 46 ORL A,R2 ; Combina el valor del Led con el Dato Tecla
 019A 02 OUTL BUS,A ; Escribe el Dato en el BUS

: << Tiempo de Retardo para Estabilizar el Teclado y activ. Bocina >>

019B AB MOV R3,A ; R3 : Guarda el Dato escrito en el Bus
 019C 4340 ORL A,#40H ; A : Mezcla el Dato y Activa Bit 6 prend.
 019E B00F MOV R0,#0FH ; R0 : Tiempo de Retardo 1
 01A0 B963 RETAR1: MOV R1,#06BH ; R1 : Tiempo de Retardo 2 (250 useg)
 01A2 E9A2 RETAR2: D-RIZ R1,RETAR2 ; Decrementa R6 y Salta a RETAR2
 01A4 2B XCH A,R3 ; Intercambia el Acum. y el Reg.3 para -
 01A5 02 OUTL BUS,A ; activar o desactivar el Bit 6 ==> Bocina
 01A6 E8A0 D-RIZ R0,RETAR1 ; Decrementa R5 y Salta a RETAR1
 01A8 B0DA MOV R0,#0DAH ; Tiempo de retardo para -
 01AA B762 RETAR3: MOV R1,#62H ; estabilizar el teclado
 01AC E9AC RETAR4: D-RIZ R1,RETAR4
 01AE E8AA D-RIZ R0,RETAR3

: << Checa si se Soltó la Tecla >>

01B0 FF SUELTA: MOV A,R7 ; Checa si ya se soltó la
 01B1 3A OUTL P2,A ; tecla que se había oprimido
 01B2 09 IN A,P1
 01B3 5207 ANL A,#07H
 01B5 0307 XRL A,#07H
 01B7 DE XRL A,R6
 01B8 2A07 JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Releevador
 01BA C680 JZ SUELTA

: << Compara el Valor Teclado con la Clave = Reconocimiento >>

01BC FD MOV A,R5 ; R0 (== R5 (Dir. de la Clave)
 01BD 43 MOV R0,A ; R2 (== Contiene el Dato Teclado
 01BE FA MOV A,R2
 01BF D0 XRL A,R0 ; Checa si son iguales
 01C0 C6C0 JZ RECON1 ; Si es igual salta a RECON1
 01C2 0830 MOV R0,#30H ; Dir. RAM de la mascara a switchar LED
 01C4 F0 MOV A,R0 ; A (== Mascara
 01C5 5280 ANL A,#80H ; Mascara que apaga el Bit 3
 01C7 430C ORL A,#0CH ; Despliega una (u) coma error
 01C9 02 OUTL BUS,A ; Escribe el Dato
 01CA B4C0 JFO RECON1 ; Si F0=1 ==> No saca su Complemento
 01CC 95 CPL F0 ; Si no prende F0
 01CD 2A07 RECON1: JNTO ACTIVA ; Si T0=0 --> Activa el Releevador
 01CF 10 INC R5 ; Incrementa la Direccion
 01D0 2330 MOV A,#30H ; Checa si es el ultimo valor de la Clave
 01D2 00 XRL A,R5 ; y lo compara
 01D3 962C JNZ LECT ; si no es el ultimo salta a LECT
 01D5 B61C JFO INIC ; Si es el ultimo y F0=1 ==> INIC
 01D7 23FF ACTIVA: MOV A,#0FFH ; Activa el Releevador
 01D9 3A OUTL P2 A ; y permite la entrada

```
010A B903      MOV  R0,#03H      ; Retardo para mantener activa la
010C B9FF      RET1:   MOV  R1,#0FFH      ; la chapa
010E B9FF      RET2:   MOV  R2,#0FFH
0110 EAE0      RET3:   D.WZ  R2,RET3
0112 E9DE      D.WZ  R1,RET2
0114 E8DC      D.WZ  R0,RET1
0116 241C      JMP  INTC      ; Salta al inicio ( Inicializa )
0118          END
```

SOURCE FILE NAME: DIPA7.ASM

PAGE 9

---- SYMBOL TABLE ----

ACTIVA	01D7	WRITA	017D	RET1	01DC	SAL06	00A3	SAL3	003C
CICLO	015C	LECT	012C	RET2	01DE	SAL08	00D0	SAL5	005A
COLUM	0175	LEE1	0132	RET3	01E0	SAL1	0020	SAL7	0076
CONTI	0148	LEE2	0133	RETAR1	01A0	SAL11	00B2	SAL9	0096
CONTI1	0158	OPRIM	0167	RETAR2	01A2	SAL12	0049	SUELTA	01B0
FINREN	0174	POSCOL	017F	RETAR3	01AA	SAL13	00D0		
GUARDA	00F7	POSREN	018B	RETAR4	01AC	SAL14	00BF		
INIC	011C	RECON1	01C0	SAL02	002D	SAL15	00EC		
INTER	0164	RENG	016C	SAL04	0067	SAL22	0083		

dipak.hex

:100000009507877777B031A0B82C728352493268
:100010002D1220B00418B00518B00218000004F773
:10002000800818E00318B00118B00204F7123CB0C1
:100030000318B00218B00418B00504F7B00918B00E
:100040000018B00018B00504F73267125AD0031850
:10005000800118B00618B00204F7B00718B00818BD
:10006000800718B00304F71276B00418B000218B045
:100070000318B00504F7B00618B00718B00218B099
:10008000004F752BF32A31296B00218B00518B0A0
:100090000418B00104F7B00918B00718B00218B07E
:1000A0000504F712B2B00018B00818B00318B00475
:1000B00004F7B00318B00718B00318B00004F73203
:1000C0000012D0B00518B00118B00918B00204F75D
:1000D000B00718B00918B00418B00304F712ECB058
:1000E0000118B00518B00018B00204F7B00618B037
:1000F000018B00718B0018B20B00218B00518B049
:100100000318B00018B00318B00618B00918B00E2
:1001100018B00118B00418B00718B00C230F3A2318
:100120000A0285A5B830B008BA08B02CB931B89F0A
:10013000BCFF26D797B80EF926D73A095307D3073E
:10014000C648A9AEF8AF2464EC5C8CFF7658F8321D
:1001500058FA47AA53804102E55C241CF6D232A71C
:10016000F7A824387667B5BA00BB00F826D767E64B
:10017000741A246CF926D76767D1B2475BC0026FB
:10018000D7FEC68BFC0304ACCB247FFC6A0320A8FE
:10019000F0AAB830F047A053804A02AB4349B80FF2
:1001A000B968E9A22B02E8A0B9DAB962E9ACE8AA1A
:1001B000FF3A095307D307DE26D7C6B0FDA3FAD009
:1001C000C6CB930F0F5380430C02B6CD9526D71D6E
:1001D000233000962CR61C23FF3AB803B9FFBAFFD3
:0001E000EAE0E9DEE5DC241C62
:00000001FF

dipak.pal

:102100000953787777778931A0892C728352493288
:102110002D1220B00418B00518B00218B00004F773
:10212000B00818B00318B00118B00204F7123C80C1
:102130000318B00218B00418B00504F7B00918B0DE
:102140000018B00018B00504F73267125AB0031850
:10215000800118B00618B00304F7800718B00818BD
:10216000B00718B00304F71276B00418B00218B045
:102170000818B00504F7B00618B00718B00218B099
:102180000004F752BF32A31296B00218B00518B0A0
:102190000418B00104F7B00918B00718B00218B07E
:1021A0000504F712B2B00018B00818B00318B00475
:1021B00004F7B00318B00718B00318B00004F73203
:1021C000DD12D0B00518B00118B00918B00204F75D
:1021D000B00718B00918B00418B00304F712ECB058
:1021E0000118B00518B00018B00204F7B00618B037
:1021F0000018B00718B0018B20B00218B00518B049
:102200000818B00018B00318B00618B00918B00DE2
:1022100018B00118B00418B00718B00C230F3A2318
:102220000A0285A5B930B008BA08BD2CB931BB9FOA
:102230008CFF26D797B80EF826D73A095307D3073E
:10224000C648A9AEF8AF2464EC5BCFF7658FB321D
:1022500058FA47AA53904103EB5C241CF8D232A71C
:10226000F7A82438766785A00BB00F826D767E64B
:10227000741A246CF226D767F67D1B2475BC0036FB
:10228000D7FBC68BFC0304ACC8247FFC6A0320A8FE
:10229000F0AAB930F047A053904A02AB4340B80FF2
:1022A000B966E9A22B02E8A068DAE962E9ACE3AA1A
:1022B000CF3A025307D307DE36D7C6B0FD89FAD009
:1022C000C6CDB830F05380430C02B6CD9526D71D6E
:1022D0002330DD962CB61C23FF3AB803B9FFBAFFD3
:0822E000EAE0F9DEE8DC241C82
:00000001FF

AVSIM 8048 Simulator/Debugger

Serial # 00120 Licensed by Avocet Systems, Inc.

Copyright (C) 1984,1985 by Ken Anderson Software
All Rights Reserved

Intel 8048 Family Microcomputers

	HMOS	CMOS ROM	OTHERS
A:	8048/8748/8035	D: 80C48/80C35	F: 8020
B:	8049/8749/8039	E: 80C49/80C39	G: 8021
C:	8050/8040		H: 8022

Intel 8041 Family Universal Peripheral Interface

I:	8041	J:	8041A/8641A/8741A	K:	8042/8742
----	------	----	-------------------	----	-----------

Choose a CPU for simulation:

```

ADDR  OPERATION  8048/8748/8035 AVSIM 8048 Simulator/Debugger  V1.0
0000H no memory CPU REGISTERS FLAGS SCL SPD DSP SKP CURSOR
0001H no memory C ACCUMULATOR AC F0 F1 OFF HI ON OFF MENU
0002H no memory 0 00000000:00:0 0 0 0 Cycles: OFF
0003H no memory addr data
0004H no memory PC:0000 / FF FF FF FF TIMER
0005H no memory SP: 00 / 00 00 00 00 ctr:00 OFF BUS: Out
0006H no memory 00 00 00 00 low:0 11:0 In
0007H no memory RB:0 MB:0 FF:0:11111111
0008H no memory R0:00:0 / 00:0 INT: FF:0 PINS FF:0:11111111
0009H no memory R1:00:0 / 00:0 ie:0 10:0
000AH no memory R2:00 R4:00 R6:00 tie:0 11:0 PORT: Latch
000BH no memory R3:00 R5:00 R7:00 iip:0 int:1 PINS
000CH no memory Data Space P1 11111111
000DH no memory 0000 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
000EH no memory 0008 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P2 11111111
000FH no memory 0010 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
0010H no memory 0018 00 00 00 00 00 00 00 00000000
0011H no memory Data Space Expanded I/O
0012H no memory 0020 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P4/5 PINS
0013H no memory 0028 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
0014H no memory 0030 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P6/7 PINS
0015H no memory 0038 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
>Select Command:
Dump Expression commandFile Help IO Load --space-- ESC to screen
    
```

```

ADDR      OPERATION      8048/8748/8085 AVSIM 8048 Simulator/Debugger V1.0
0000H    IN      A,P1      CPU REGISTERS      FLAGS      SCL SPD DSP SKP CURSOR
0001H    MHL      A,#78H    C ACCUMULATOR      AC FO F1      OFF HI DN OFF MENU
0003H    RR      A          0 00000000:00:0    0 0 0          Cycles:      OFF
0004H    RR      A          addr      data
0005H    RR      A          PC:0000 / 09 53 78 77      TIMER
0006H    MOV      R0,#31H      SP: 00 / 00 00 00 00      ctr:00 OFF      BUS: Out
0008H    MOV      @R0,A        00 00 00 00      low:0 tf:0      In
0009H    MOV      R0,#2CH      RB:0 NB:0          FF:0:11111111
000BH    JCB      0063H        R0:00:0 / 00:0      INT FFs      PINS      FF:0:11111111
000DH    JCB      0049H        R1:00:0 / 00:0      ie:0      to:0
000FH    JBI      002DH        R2:00 R4:00 R6:00      tie:0      ti:0      PORT: Latch
0011H    JBO      0020H        R3:00 R5:00 R7:00      iip:0      int:1      Pins
0013H    MOV      @R0,#04H     Data Space      P1 11111111
0015H    INC      R0          0000 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
0016H    MOV      @R0,#05H     0003 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P2 11111111
0018H    INC      R0          0010 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
0019H    MOV      @R0,#02H     0018 00 00 00 00 00 00 00 00000000
001DH    INC      R0          Data Space      Expanded I/O
001EH    MOV      @R0,#00H     0020 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P4/5 Pins
001FH    JMP      00F7H        0028 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111
0020H    MOV      @R0,#08H     0030 00 00 00 00 00 00 00 00000000 P6/7 Pins
0022H    INC      R0          0038 00 00 00 00 00 00 00 00000000 FF:0:11111111

```

>Select Command:

Dump Expression commandFile Help F0 Load --space-- ESC to screen