

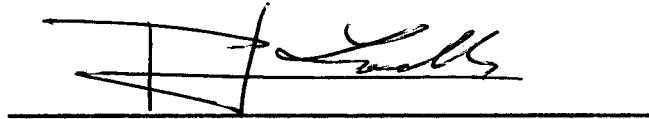
SIMULAÇÃO E REALIZAÇÃO DE UM COMPUTADOR COM

BASE NUM PROCESSADOR MONOLÍTICO

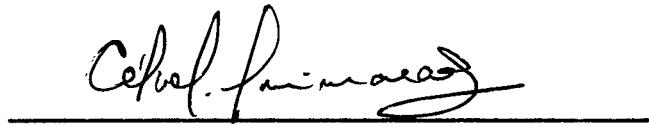
Christian Lenz Cesar

TESE SUBMETIDA AO CORPO DOCENTE DA COORDENAÇÃO DOS PROGRAMAS DE PÓS-GRADUAÇÃO DE ENGENHARIA DA UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO DE JANEIRO COMO PARTE DOS REQUISITOS NECESSÁRIOS PARA A OBTENÇÃO DO GRAU DE MESTRE EM CIÊNCIA (M.Sc.).

Aprovada por:



Presidente



RIO DE JANEIRO

ESTADO DA GUANABARA - BRASIL

OUTUBRO DE 1973

## A G R A D E C I M E N T O S

Meus sinceros agradecimentos ao coordenador do Programa de Engenharia de Sistemas e Computação, professor Nelson Maculan, pelo apoio e ao professor Celso de Renna e Souza por ter tornado realidade a parte prática deste trabalho.

R E S U M O

O presente trabalho descreve a arquitetura de um pequeno computador realizado com base num processador monolítico e sua simulação.

Primeiramente estabelece-se os circuitos externos ao processador necessários ao seu funcionamento.

Em seguida mostra-se um simulador que executa instruções dadas em sua forma binária. O usuário pode definir dentro do simulador a organização da memória, dos periféricos e do sistema de interrupção.

Finalmente descreve-se a implementação do computador.

A B S T R A C T

This paper describes an architecture for a small computer using a microprocessor as its central processing unit.

In the first part of the work it is established the necessary external logic circuits for the microprocessor.

The second part presents a simulator that executes instructions given in binary form. The user may define the memory, peripherals and interrupt system organization inside the simulator.

Finally it is described the implementation of the computer.

I N D I C E

Capítulos:	Páginas:
APRESENTAÇÃO .....	1
I O MICROCOMPUTADOR	
I.1. Introdução .....	4
I.2. Processador .....	6
I.3. Memória .....	12
I.4. Entrada e Saída .....	15
I.5. Sistema de Interrupção .....	18
I.6. Conclusão .....	21
II O SIMULADOR	
II.1. Introdução .....	25
II.2. Programa Principal .....	28
II.2.1 Módulos .....	28
II.2.2 Organização da Memória ....	32
II.2.3 Interrupções e Entradas/Saidas .....	35
II.3. Utilização do Simulador .....	41
II.3.1 Cartões de controle e programa .....	42
II.3.2 Interpretação dos resulta- dos da simulação .....	45
II.4. Conclusão .....	47

Capítulos:	Páginas:
<b>III A REALIZAÇÃO</b>	
III.1. Introdução .....	50
III.2. Projeto do microcomputador .....	52
III.2.1 O painel .....	53
III.2.2 Teclas .....	57
III.2.3 Matriz Programável .....	59
III.3. Implementação .....	62
III.3.1 Organização do protótipo	63
III.3.2 Programas de painel ....	67
III.4. Conclusão .....	72
<b>CONCLUSÃO .....</b>	78
<b>BIBLIOGRAFIA .....</b>	80
<b>Apêndices:</b>	
A CIRCUITOS .....	81
B COMO USAR O SIMULADOR .....	98
C LISTAGENS .....	103

## A P R E S E N T A Ç Ã O

A integração de funções lógicas no início da década de 60 libertou o projetista de circuitos do trabalho de montagem dessas funções com componentes discretos. Desde então a eletrônica digital teve um desenvolvimento espantoso com a multiplicação das tecnologias de fabricação dos circuitos, cada uma trazendo novos progressos em termos de velocidade e de densidade de integração.

A integração em larga escala (LSI-Large Scale Integration), apanágio da tecnologia MOS (Metal Oxide Semiconductor), permitiu a colocação num só circuito integrado de funções cada vez mais complexas, como por exemplo, memórias a semicondutores de grande capacidade.

Foi a partir dessa tecnologia que surgiu o microprocessador, que consiste num conjunto de circuitos LSI, cada um contendo uma parte importante de um computador digital, por exemplo toda a unidade aritmética e lógica ou mesmo a unidade central de processamento (CPU – Central Processing Unit).

O impacto desses microprocessadores se verifica especialmente em áreas antes dominadas pelo minicomputador e pelo sistema digital feito "sob medida" (special-purpose), tais como controle de processo, controle de máquina, periféricos

de computador, máquinas de calcular, instrumentação, terminais inteligentes e em comunicações, por serem de baixo custo e tamanho reduzido. Os sistemas de processamento montados com êsses novos componentes foram chamados de microcomputadores.

Lançado em 1972 o INTEL 8008 foi um dos primeiros microprocessadores vendidos no mercado. Constituido por apenas um circuito integrado de 18 pinos, é uma CPU que trabalha em paralelo sobre palavras de oito bits, possui um repertório de 48 instruções e endereça até 16K palavras de memória.

Este trabalho resulta do estudo aprofundado da 8008 e do microcomputador SIM8-01 da mesma companhia e tem por objetivos:

- dar ao projetista de circuitos lógicos regras e modelos para a implementação de um sistema digital baseado na 8008
- criar um suporte de programação para o projetista e usuário da 8008 a fim de facilitar a implementação e correção dos programas a serem colocados em ROM (Read Only Memory) e outras memórias

O trabalho está dividido em três capítulos. Inicialmente propõe-se uma arquitetura para um microcomputador que usa a 8008 indicando os sinais de controle necessários ao seu funcionamento bem como a maneira de gerá-los por circuito. Al-

gumas regras são estabelecidas para o projeto da memória, das entradas e saídas, e do sistema de interrupção.

No segundo capítulo descreve-se um programa em PL/1 que simula a 8008 permitindo ao usuário a definição da organização da memória, das entradas e saídas, e das interrupções, que compoem o microcomputador.

O terceiro capítulo trata da implementação real de um microcomputador usando o modelo da primeiro capítulo.

É importante acentuar que a compreensão destes capítulos depende da leitura prévia do manual da 8008, referência básica de toda a tese. Não se pretendeu que este trabalho fosse outro resumo da 8008. Apenas os aspectos menos claros do manual é que serão tratados nas discussões.

## C A P Í T U L O      I

### O MICROCOMPUTADOR

#### I.1 - INTRODUÇÃO

A arquitetura a ser descrita para o microcomputador, resultou da experiência adquirida nos últimos anos em nossos laboratórios de circuitos digitais e da presente (1972) situação do mercado brasileiro de eletrônica.

A quase totalidade dos circuitos digitais encontrados nos revendedores das grandes cidades são funções lógicas simples. Raramente se encontram circuitos LSI. Por essas razões é que o chaveamento de informações que convergem para um mesmo ponto é tradicionalmente feito utilizando-se circuitos com saída em coletor aberto, ao contrário dos americanos que podem se dar o luxo de usar multiplexadores ou lógica a três estados.

A arquitetura repousa portanto sobre uma técnica já bem dominada que é a de barras de coletor aberto. Esta escolha resultou em que apenas a 8008, a memória e os inversores de baixa potencia, necessários ao "interface" MOS-TTL, fossem buscados fora do Brasil.

A descrição que se segue trata os circuitos do ponto de

vista estritamente lógico. Somente nas conclusões deste capítulo é que serão discutidos os problemas práticos que poderão ocorrer na implementação.

A fim de evitar confusão usar-se-á a seguinte convenção:

microprocessador - a 8008

processador - a 8008 e o conjunto de circuitos necessários ao seu funcionamento

microcomputador - o processador com a memória, entradas e saídas, e o sistema de interrupção

## I.2 - PROCESSADOR

A organização de um processador que usa a 8008 é a da figura 1.1. A barra de dados admite fluxo de informação em ambos os sentidos. As informações que saem da 8008 são colocadas na barra de memória, ou barra M, que é a continuação lógica da barra de dados. Ao contrário, a barra de entrada, ou barra E, por onde chegam as informações, está isolada por meio de porta lógica que será amostrada em T3A, quando a 8008 estiver pronta para receber o octeto de bits. Os registros RL e RH armazenam durante os ciclos PCI, PCR e PCW, as partes baixa e alta do endereço, respectivamente. Para o ciclo de entrada e saída, (PCC), RL alimenta a barra de saída, ou barra S, e RH contém o número do periférico.

Os sinais de controle da 8008 - "status", "sync", CCl e CCO (os dois últimos obtido através de RH) - e a fase  $\phi_2$  do relógio mestre são utilizados para a geração de todos os sinais necessários ao sistema (controle de escrita na memória, sincronização da interrupção, estados, ciclos, controle de multiplexagem na barra de entrada, etc.).

As figuras 1.2 e 1.3 mostram os circuitos de geração desses sinais e a figura 1.4 um diagrama de tempo que indica o relacionamento entre os sinais mais importantes:

$\phi_{22}$  - a quarta fase do relógio. É o sinal mais impor-

tante, sendo usado para a obtenção de quase todos os outros.

STROBE LO - carrega a palavra presente na barra M em RL

STROBE HI - carrega a palavra presente na barra M em RH

PCI,PCR,PCW,PCC - os ciclos do processador, obtidos pela decodificação de CCO e CCl.

T1,T2,T3,T4,T5,TLI,WAIT,STOP - os estados do processador, obtidos pela decodificação de S0, S1 e S2.

R/W - comando de escrita em memória do dado presente na barra M. Só ocorre durante o ciclo PCW.

T3A - amostra o dado presente na barra E quando a 8008 está recebendo informações.

Esses sinais serão utilizados na obtenção dos sinais de multiplexagem das três entidades básicas da máquina ligadas à barra E (memória, periféricos de entrada e sistema de interrupção) e dos sinais de chamada a periféricos de saída ligados à barra S. Serão chamados de LIB (libere) no caso da barra de entrada e CARR (carregue) no caso da barra de saída. Os LIB são tais que apenas um poderá ocorrer (nível 1 lógico) num dado instante. Os CARR não possuem esta restrição, porém na prática, serão também mutuamente exclusivos. Isto é devido ao fato que a barra E é do tipo coletor aberto (as barras S e M não são do tipo coletor aberto).

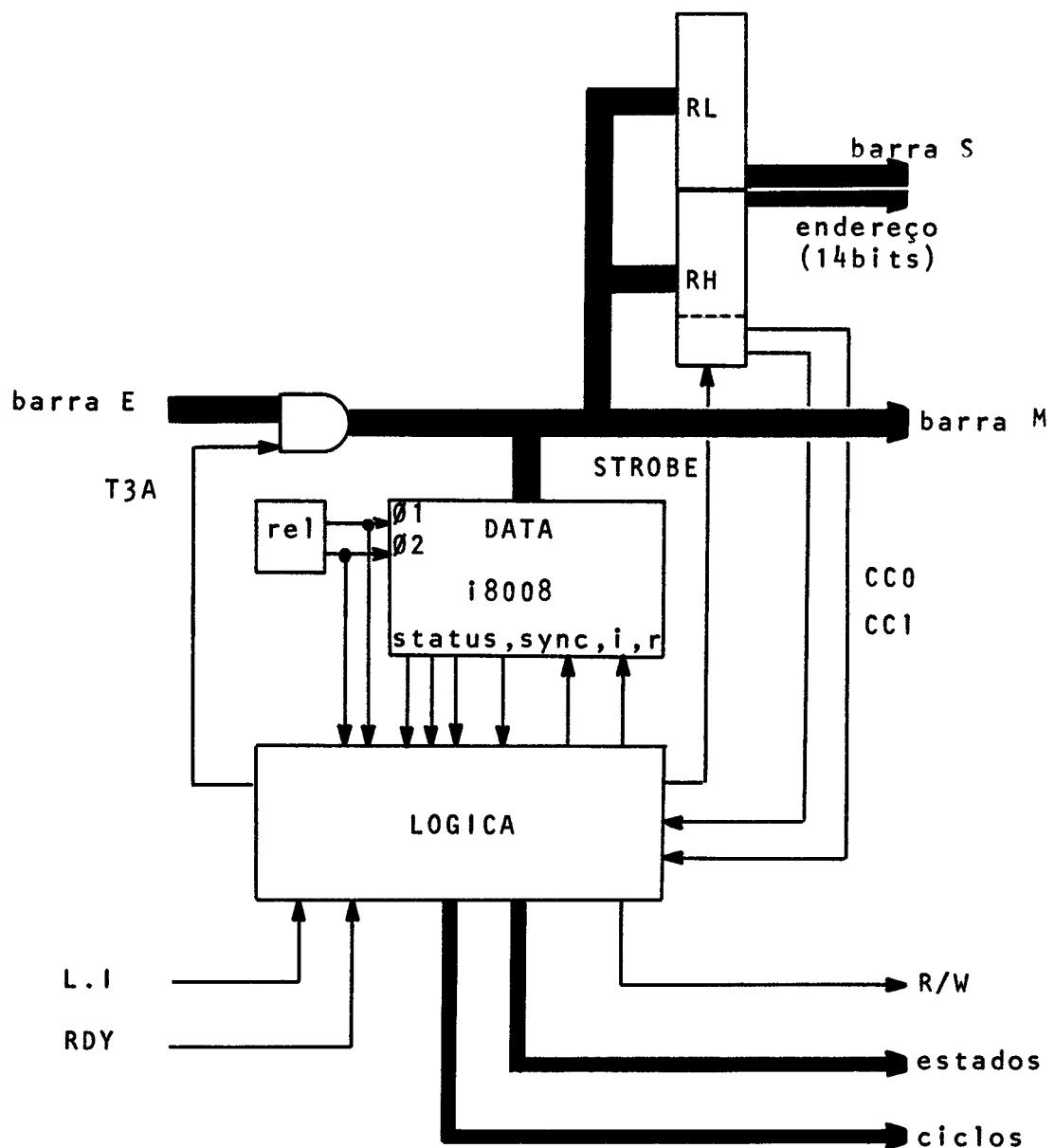


fig. 1.1

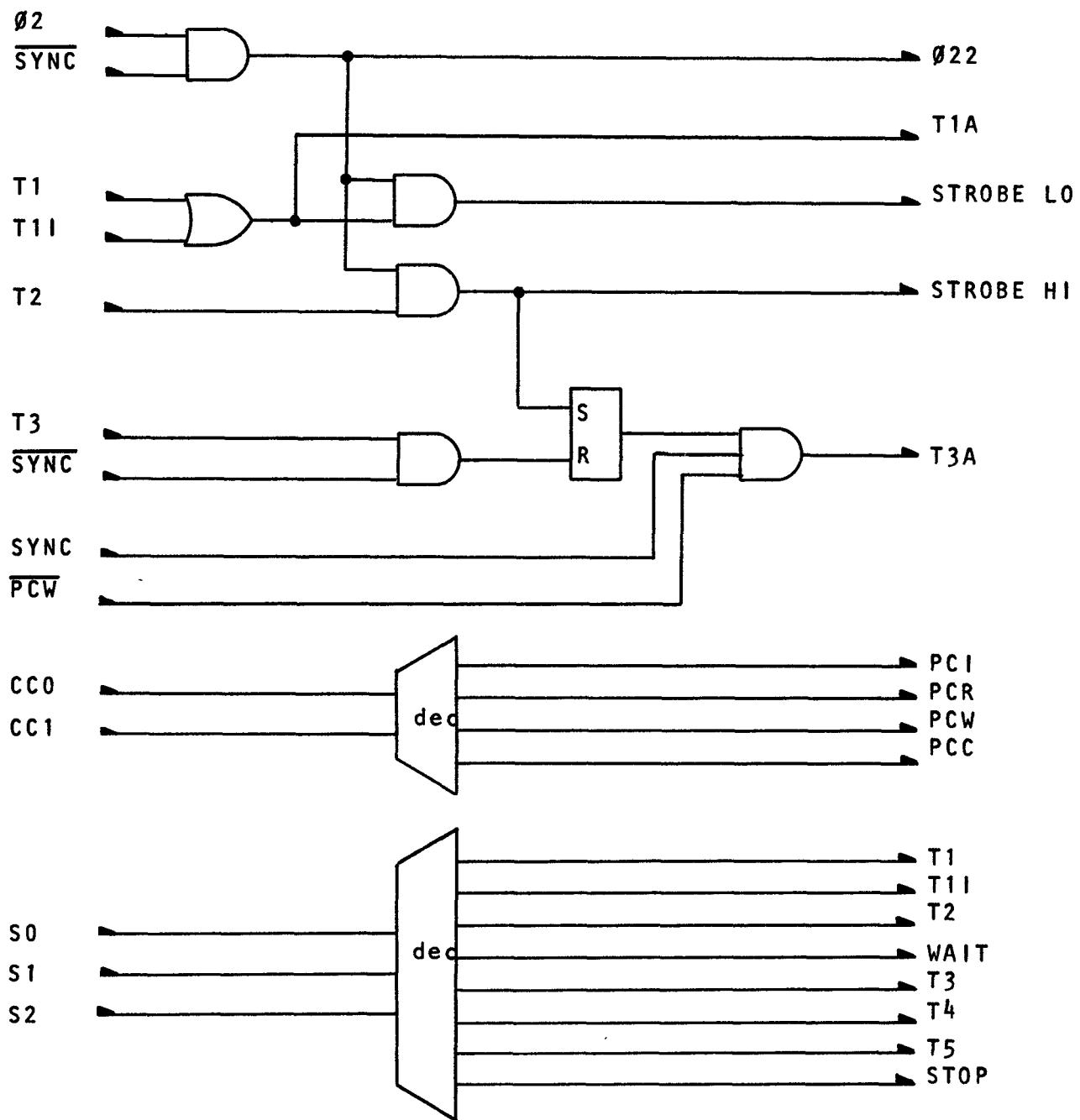


fig. 1.2

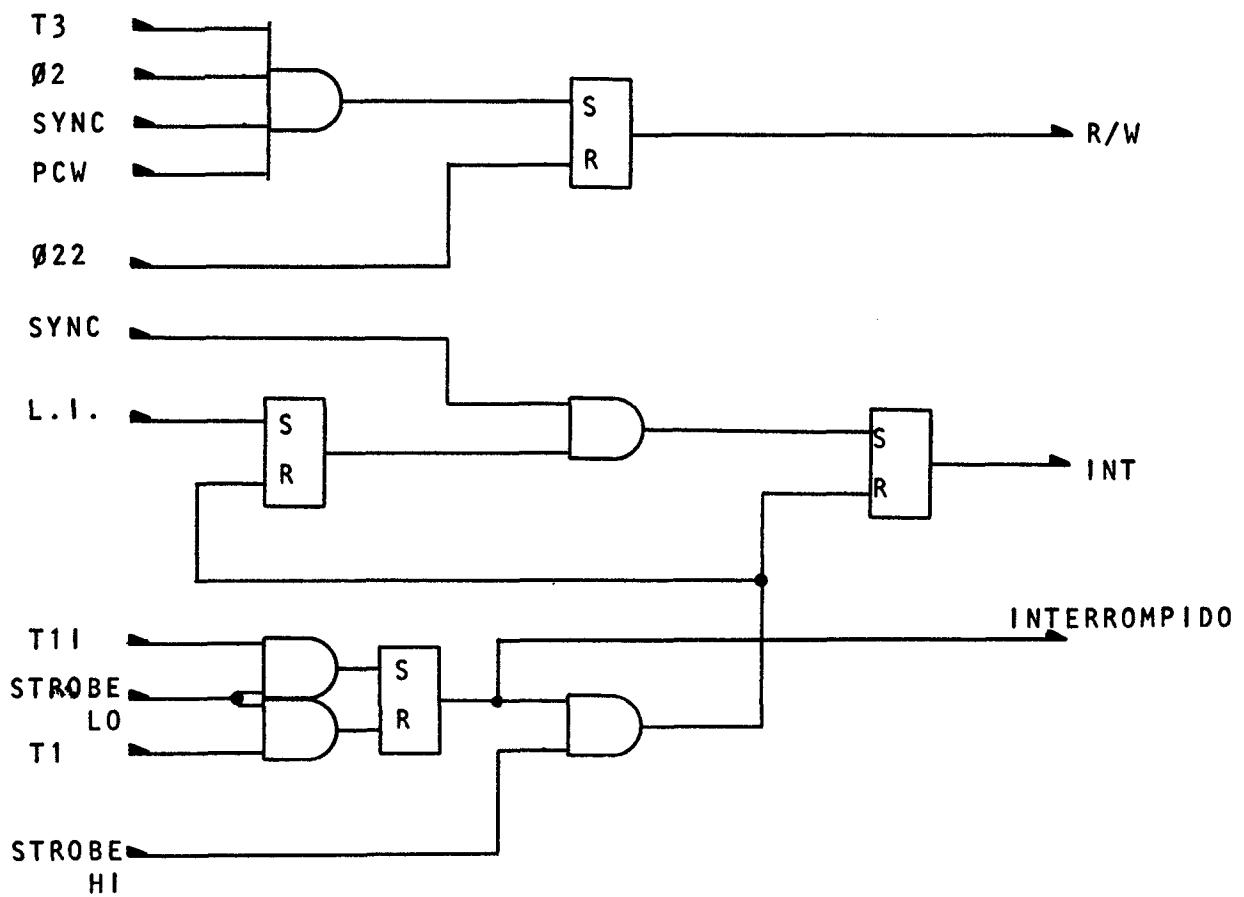


fig. 1.3

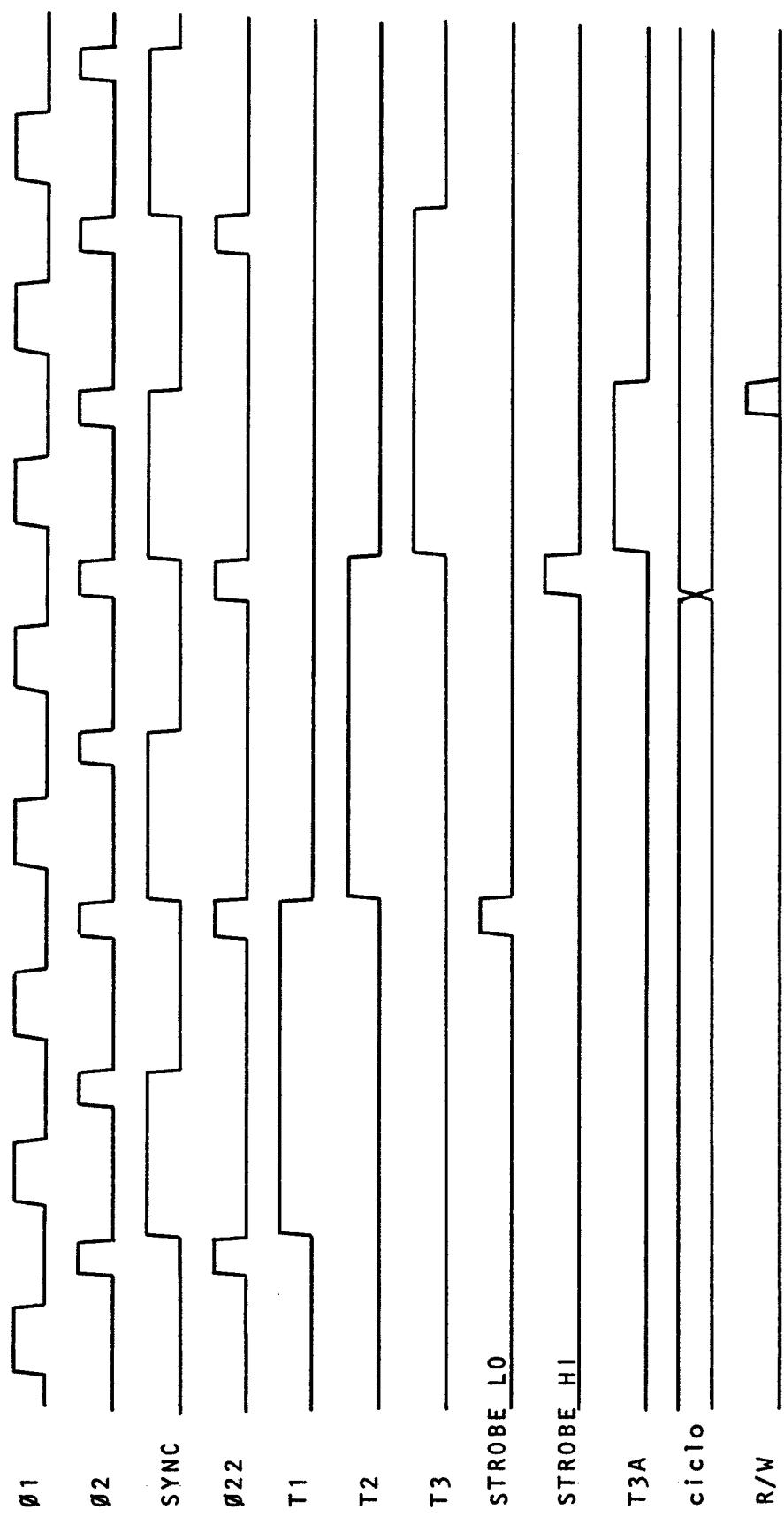


fig. 1.4

### I.3 - MEMÓRIA

A memória principal do microcomputador é organizada segundo as necessidades do usuário e geralmente será do tipo a semicondutor. Normalmente haverá uma divisão por módulos (considera-se módulo de memória aquela que já tiver circuito próprio de decodificação de endereço) com a parte de ROM nos endereços mais baixos. A decodificação da parte alta do endereço é função do tamanho dos módulos de memória utilizados; a parte alta do endereço é usada para selecionar o módulo. No caso de uma subdivisão uniforme da memória, ie, módulos de mesmo tamanho, a organização será a da figura 1.5.

A palavra lida em memória só será colocada na barra E durante LIB MEM, já que todos os módulos são isolados desta barra por uma porta lógica (figura 1.6). No caso de RAM (Random Access Memory) o dado a ser escrito está na barra M.

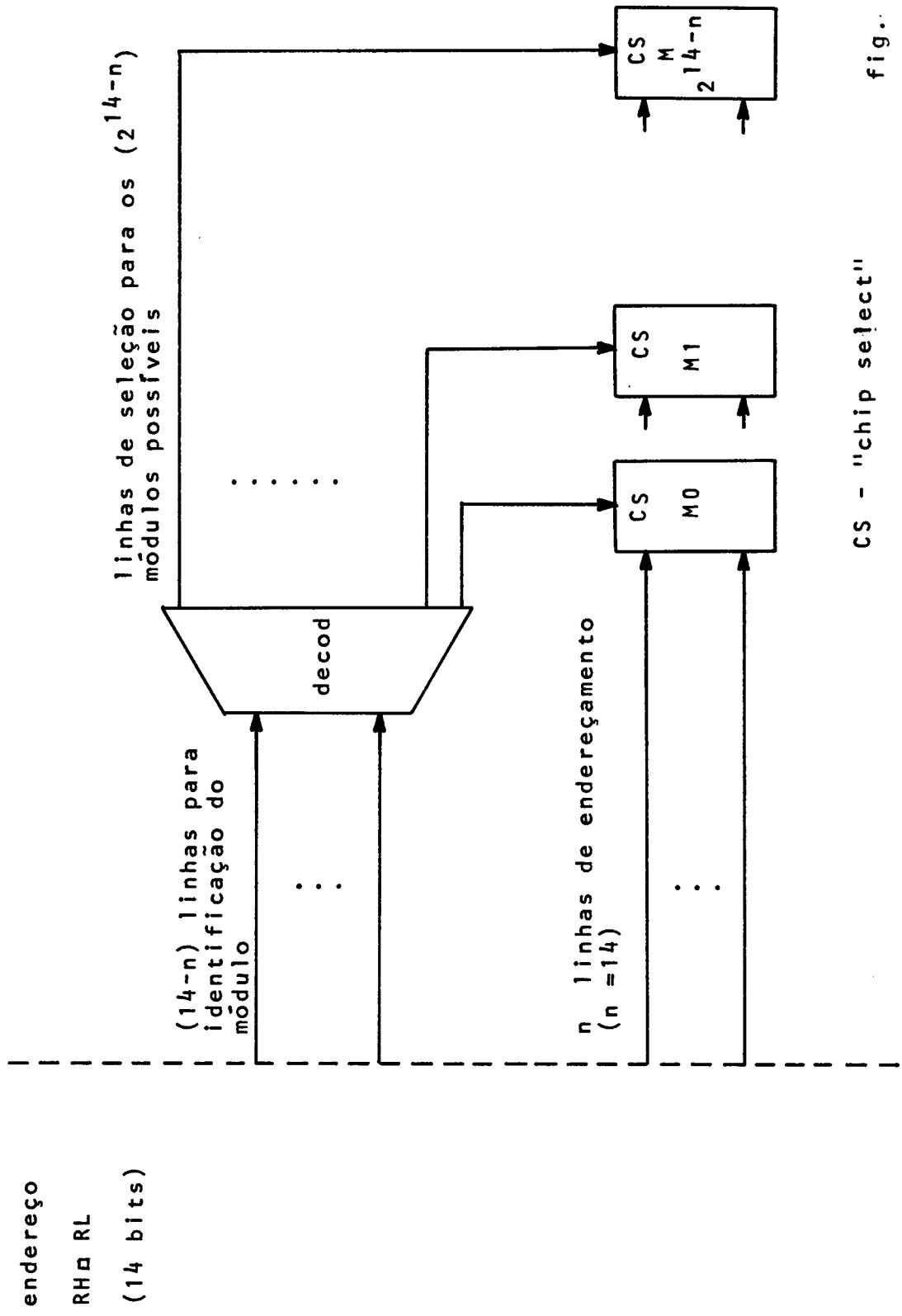
O sinal LIB MEM existirá quando se verificarem as seguintes condições:

- ciclos PCI ou PCR
- processador não interrompido

No caso de memórias lentas há a necessidade de sincronização do processador a elas. Para isto existe o sinal de RDY que poderá estar em 1 ou 0 lógicos, significando que o processador tende a passar de T2 a T3 diretamente ou tende a entrar

no estado de WAIT após T2, respectivamente. No primeiro caso, o módulo de memória lenta deverá forçar RDY a 0, inibindo assim a passagem de T2 para T3, e mantê-lo nesse nível até o fim da operação de leitura ou escrita. No segundo caso, RDY deverá ser levado a 1 quando o acesso tiver sido terminado, fazendo com que o processador deixe o estado de WAIT passando a T3.

A capacidade de memória pode ser aumentada por meio de instruções de entrada e saída. Pode-se concatenar registros de 8 bits aos 14 bits já existentes, carregando-os por meio de instruções OUT. Isto permite uma expansão da memória praticamente ilimitada.



#### I.4 - ENTRADA E SAIDA

Toda comunicação de entrada e saída é feita durante o ciclo PCC. Os periféricos de entrada estão ligados à barra E através de portas lógicas que serão amostradas pelos sinais LIB INP correspondentes. Os periféricos de saída ligados à barra S serão carregados pelos sinais CARR OUT correspondentes (figura 1.6).

O sinal LIB INP 'número do periférico', existirá quando se verificarem as seguintes condições:

- ciclo PCC
- chamada ao periférico de entrada específico (resulta da decodificação do código contido na instrução INP)

O sinal CARR OUT 'número do periférico', existirá quando se verificarem as seguintes condições:

- ciclo PCC
- chamada ao periférico de saída específico (resulta da decodificação do código contido na instrução OUT)

A decodificação do código de periférico, presente em RH, tem duas soluções extremas: total decodificação do código junto ao processador com saída de linhas individuais ou decodificação local, ie, no próprio periférico. A escolha de uma solução entre esses dois extremos dependerá do número e tipo

dos periféricos, bem como da distância entre êles e o processador.

Como no caso da memória, o processador pode ser sincronizado com os periféricos. As explicações dadas anteriormente sobre o sinal de RDY são válidas aqui.

Para os periféricos de entrada, numerados de 0 a 7, a palavra presente na barra S pode ser usada como comando. O dado a ser enviado ao processador será colocado na barra E. Para os periféricos de saída, numerados na base octal de 10 a 37, o dado está na barra S, enquanto que a barra E permanecerá neutra.

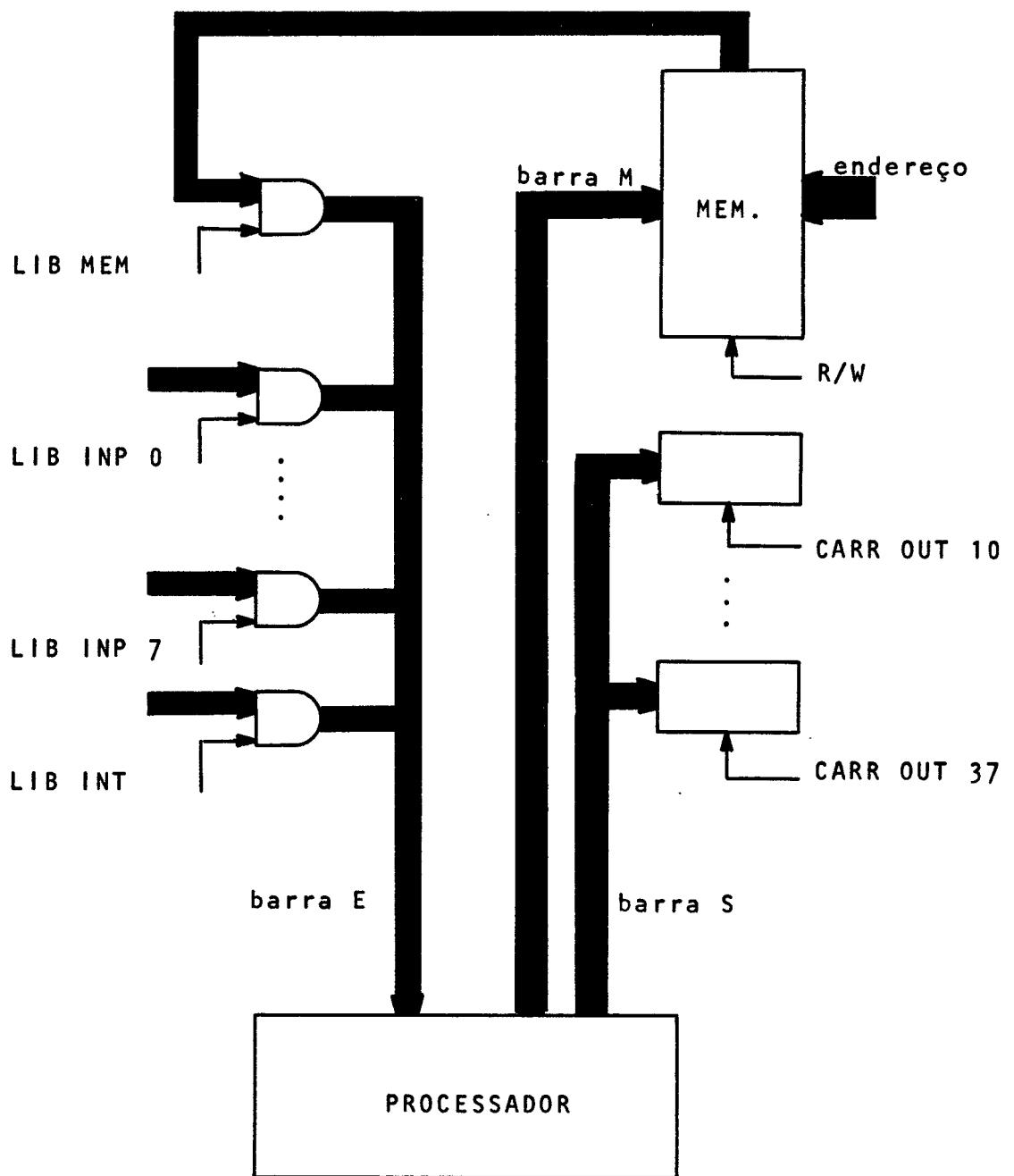


fig. 1.6

## I.5 - SISTEMA DE INTERRUPÇÃO

Para o projeto do sistema de interrupção dispõe-se de uma linha de interrupção (L.I.), por onde será enviado o sinal que irá interromper a 8008, e a barra E onde será colocada a instrução. A ligação a essa barra é feita através de porta lógica (figura 1.6), amostrada por LIB INT, que ocorre nas seguintes condições:

- ciclo PCI, ou PCR no caso de instruções longas (duas ou três palavras)
- quando o processador estiver interrompido

Em alguns casos, tipicamente quando a instrução for longa, poderá haver a necessidade de mais outra condição, além das duas citadas acima, gerada pelo próprio sistema de interrupção, a fim de diferenciar cada octeto da instrução longa.

Um sinal poderá ser colocado em L.I. sempre que a última interrupção tiver sido processada (uma interrupção é considerada já processada durante ou após os estados T3, T4 ou T5 do último ciclo da instrução relativa a esta interrupção). Os sinais que não respeitarem este limite serão ignorados pelo processador.

A primeira palavra da instrução deve estar presente na barra E durante o primeiro ciclo PCI após a colocação do sinal em L.I.. Os eventuais endereços ou dados imediato (caso das ins-

truções longas) deverão ser colocados a sua vez na barra E nos sucessivos ciclos PCR. A figura 1.7 ilustra a sequência de eventos.

Em termos da 8008 há a necessidade de sincronização dos sinais de interrupção, que poderão chegar aleatoriamente no tempo. Essa função será atribuída a um circuito sequencial que armazenará o sinal (de qualquer largura) enviando-o no momento certo para a 8008.

O reconhecimento da interrupção pela 8008 implica na substituição de T1 por T1I em todos os ciclos da instrução (isto é válido para qualquer uma das 48 instruções da 8008). Além disso, o processador fornecerá um sinal (INTERROMPIDO) que permanecerá ligado durante todo o processamento da interrupção.

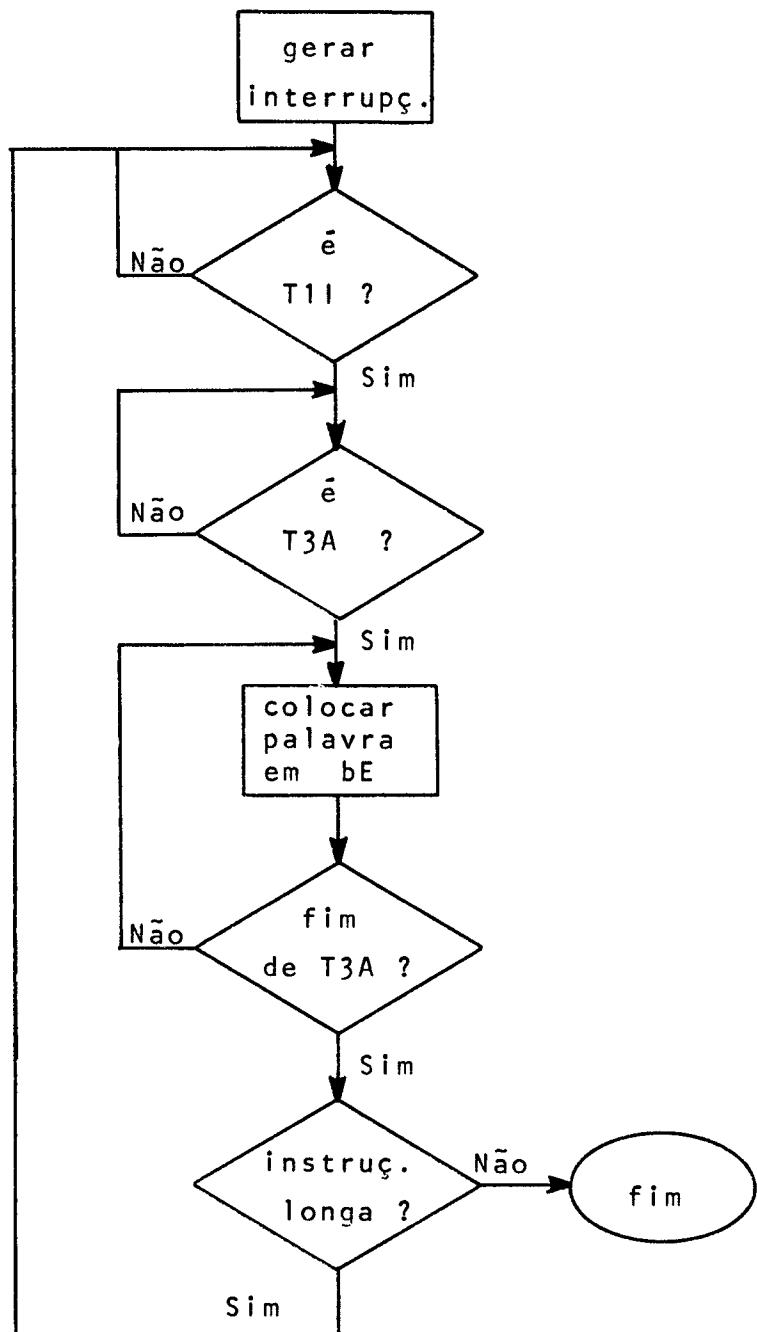


fig 1.7

## I.6 - CONCLUSÃO

A utilização da barra do tipo coletor aberto com a 8008 oferece como vantagem a modularidade, ie, a colocação de um novo circuito sobre a barra E não implica em alterações no sistema original. A desvantagem é a limitação inerente ao coletor aberto quanto ao número de circuitos que podem ser conectados à barra (normalmente 25 para o integrado 7401 - 2 input positive nand gate with open-collector output - quando se garantir que apenas um circuito estará ativo de cada vez e que a barra termina numa porta lógica com FAN-IN igual a 1). Por isso é aconselhável ligar as saídas de todos os módulos de memória na entrada de uma só porta lógica com saída coletor aberto (figura 1.6). Isto, e o fato de só existirem no máximo 8 periféricos de entrada, permitirá ao sistema de interrupção o acesso à barra E através de várias portas lógicas, cada qual com seu sinal de amostragem LIB INT.

A barra S não precisa ser do tipo coletor aberto, porém, como nela estarão ligados todos os periféricos de saída e todo o endereçamento da memória, é absolutamente necessário que o registro RL tenha alto FAN-OUT.

Cuidado também deve ser exercido na barra M, pois a soma dos FAN-IN dos módulos de memória (na entrada de dados) não deve ultrapassar o FAN-OUT do circuito que a alimenta.

O FAN-OUT normal de 10 (familia TTL) para o RH geralmente será suficiente.

Os esquemas apresentados para o processador foram projetados para o caso geral de utilização da 8008. Em aplicações particulares, alguns circuitos poderão ser eliminados. A sincronização do sinal de interrupção, por exemplo, poderá ser desnecessária se o sinal em L.I. tiver largura suficiente para interromper a 8008. Também, o circuito que gera R/W só é necessário em sistemas que utilizem memória RAM.

A organização da memória merece cuidados especiais devido ao carregamento em tempos diferentes dos registros RL e RH, e ao fato que nas memórias MOS o tempo de acesso após a mudança das linhas de endereçamento (supondo o módulo de memória já selecionado) é bem maior que o tempo de acesso após a seleção do módulo de memória (supondo o endereço já presente nas linhas de endereçamento). Portanto, deve-se primeiramente gerar os níveis para as linhas de endereçamento e depois o sinal que seleciona o módulo. Isso pode ser realizado com o processador, se os bits de endereçamento estiverem totalmente contidos em RL, quando então as linhas terão tempo (entre STROBE LO e STROBE HI) para se estabilizar até a seleção do módulo de memória, obtida pela decodificação (que é rápida no caso) dos bits presentes em RH, e mais aqueles de RL que não participam da ativação das linhas de endereçamento. Isto implica num tamanho ótimo do módulo de memória

de 256 palavras ( $n=8$  na figura 1.5), já que a utilização de módulos menores representa um aumento na área ocupada pela memória.

A utilização, nas instruções INP, do valor do acumulador, é particularmente útil para a leitura de condições relativas a um periférico ou para comandos especiais. Por exemplo, pode-se saber se uma fita está ocupada, comandar o enrolamento rápido da fita, etc. Isto é feito precedendo a instrução de INP de um LAI que carrega um código que será interpretado pelo periférico, e eventualmente introduzindo uma instrução de teste sobre o octeto lido após a instrução de INP.

A existência de diversas partes do sistema com capacidade de interrupção cria o problema da coincidência de sinais em L.I.. Um esquema de prioridade deverá ser estabelecido, se necessário, entre os elementos capazes de interromper a 8008; pode ser uma simples fila (FIFO) ao lado do processador, que armazena as instruções que chegam para tratamento sob interrupção, ou alguma solução mais complexa que envolva uma hierarquia entre êsses elementos.

Uma das particularidades do processador é o fato de não fazer distinção durante o ciclo PCR entre instruções imediatas e de referencia memória, ie, RL e RH não sabem se o endereço recebido no ciclo de leitura é proveniente do PC ou de H concatenado com L (os dois últimos registros da 8008).

Durante o processamento normal isto não causa problema, pois é uma leitura na memória que é envolvida nos dois casos. Mas sob interrupção implica que se deve optar durante PCR, ou pela leitura em memória (caso da instrução curta LrM), ou pela leitura do sistema de interrupção (como é o caso de instruções longas do tipo LrI). A primeira opção é inadequada, pois não permite instruções de chamada a subrotina, que, como as instruções de referência imediata, são instruções longas (o sistema de interrupção enviaria à 8008 o primeiro octeto da instrução CAL durante PCI, e depois a 8008 leria a memória, endereçada pelo PC, para obter o endereço da subrotina, com resultados imprevisíveis). Só resta a opção de se restringir as instruções que podem ser resolvidas sob interrupção ao conjunto que não inclui instruções de referência memória com leitura (a escrita é permitida, pois acontece no ciclo PCW). Isto é perfeitamente tolerável para a maioria dos casos. Instruções associadas a interrupções são tipicamente CALL, RESTART e HALT. A eliminação das instruções LrM do repertório daquelas que podem ser resolvidas sob interrupção poderia ter sido evitado pelos engenheiros da INTEL se durante a resolução da instrução LrM o ciclo PCR aparecesse com T1 em vez de T1I. Infelizmente este não é o caso.

## C A P I T U L O    I I

### O SIMULADOR

#### III.1 - INTRODUÇÃO

O simulador escrito em PL/l tem como finalidade o desenvolvimento e correção de programas para o microcomputador. Uma sequencia de instruções em linguagem de máquina da 8008 é fornecida ao simulador que lista como resposta o estado da 8008 a cada passo da resolução do programa.

Entradas e saídas, e interrupções podem ser definidos pelo programador dentro do programa principal em posições pre-estabelecidas.

O estabelecimento da imagem da memória é feita por meio de cartões de controle colocados antes dos dados.

Como outra opção pode-se controlar a impressão dos resultados informando ao simulador quais as instruções que aparecerão na listagem final.

Neste capítulo, ao contrário do primeiro, dividir-se-á a memória em páginas. Em princípio este novo conceito e módulo de memória se confundem; um módulo seria uma página. Mas se no projeto do computador não se pode abstrair dos tamanhos dos módulos por causa da decodificação, no simulador se fará uma

divisão uniforme do vetor memória a fim de facilitar a programação PL/1. As páginas maiores serão portanto subdivididas em menores com consequencia que um módulo da máquina real corresponderá a uma ou mais páginas dentro do simulador.

Os tempos envolvidos na simulação, como o de instrução, de acesso à memória e outros, serão medidos com a unidade de tempo do simulador - o período do sinal de sincronismo gerado pela 8008 (entre 2 e 3 microsegundos). Não serão admitidos tempos com parte fracionária, devendo normalmente se arredondar o valor para o inteiro imediatamente superior.

Inicialmente descreve-se as características principais do simulador e em seguida a sua utilização. A listagem do programa principal se encontra no apêndice C .

A fim de evitar confusão usar-se-á a seguinte convenção:

programa principal ou simulador - lista de instruções

PL/1 que realizam a simulação do microcomputador.

vetor memória - vetor de 16384 palavras de 8 bits uti-

lizado como memória pelo microcomputador simulado.

^  
Este vetor é subdividido em páginas.

programa - lista de instruções 8008 armazenada na memória.

imagem da memória - máscara do vetor memória para a definição de

- .tipo de cada página, ie, se é ROM ou RAM
- .tempos de acesso, leitura ou escrita, a cada página
- .comportamento do sistema no caso de endereçamento de página inexistente

ponto de quebra - par de endereços que definem o início e fim da impressão dos resultados.

## II.2 - PROGRAMA PRINCIPAL

A primeira função importante do simulador é a medição do "tempo real" de processamento da 8008. Isto é feito através da variável NUMERO\_DE\_ESTADOS.

Inicializada em zero, NUMERO\_DE\_ESTADOS será incrementada a medida que instruções forem resolvidas (tempos fixos dentro do programa principal) e a cada chamada à memória, às entradas e saídas, e ao sistema de interrupção (tempos definidos pelo usuário). A introdução desses tempos no programa principal se faz com instruções PL/l do tipo

NUMERO\_DE\_ESTADOS = NUMERO\_DE\_ESTADOS + tempo ;

### II.2.1 - Módulos

O programa principal é subdividido em módulos que consistem numa série de instruções PL/l que realizam uma função específica dentro do simulador. Há dois conjuntos de módulos: os processados uma só vez e os utilizados repetidas vezes durante o processamento.

O primeiro conjunto, que faz a inicialização do simulador, é formado pelos seguintes módulos:

módulo de declaração e inicialização de variáveis

nêle estão declaradas todas as variáveis utili-

zadas dentro do programa principal, bem como eventuais valores iniciais.

#### módulo de leitura dos cartões de controle

leitura dos cartões de controle fornecidos pelo usuário para o estabelecimento da imagem da memória e pontos de quebra dentro do programa.

#### módulo de carregamento dos programas

os programas do usuário são carregados em posições do vetor memória por ele definidas, conforme a imagem de memória anteriormente estabelecida.

No outro conjunto encontram-se os módulos que simulam o funcionamento da 8008: interrupção, ciclos da máquina, decodificação e resolução das instruções (a uma instrução pode corresponder mais de um módulo).

As figuras 2.1 e 2.2 mostram a sequencia dentro do simulador para o processamento de cada instrução do programa, com ou sem interrupção.

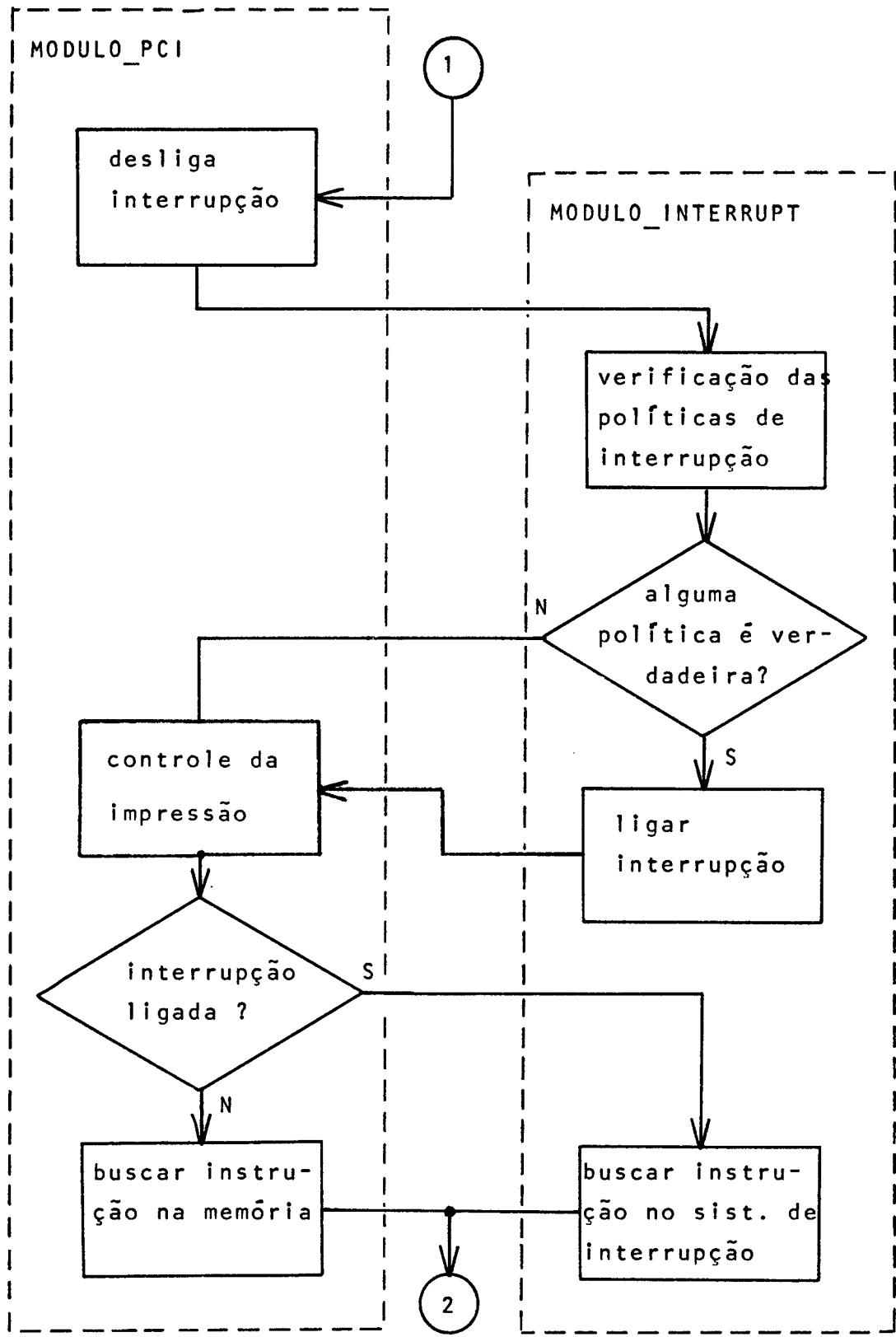


fig 2.1

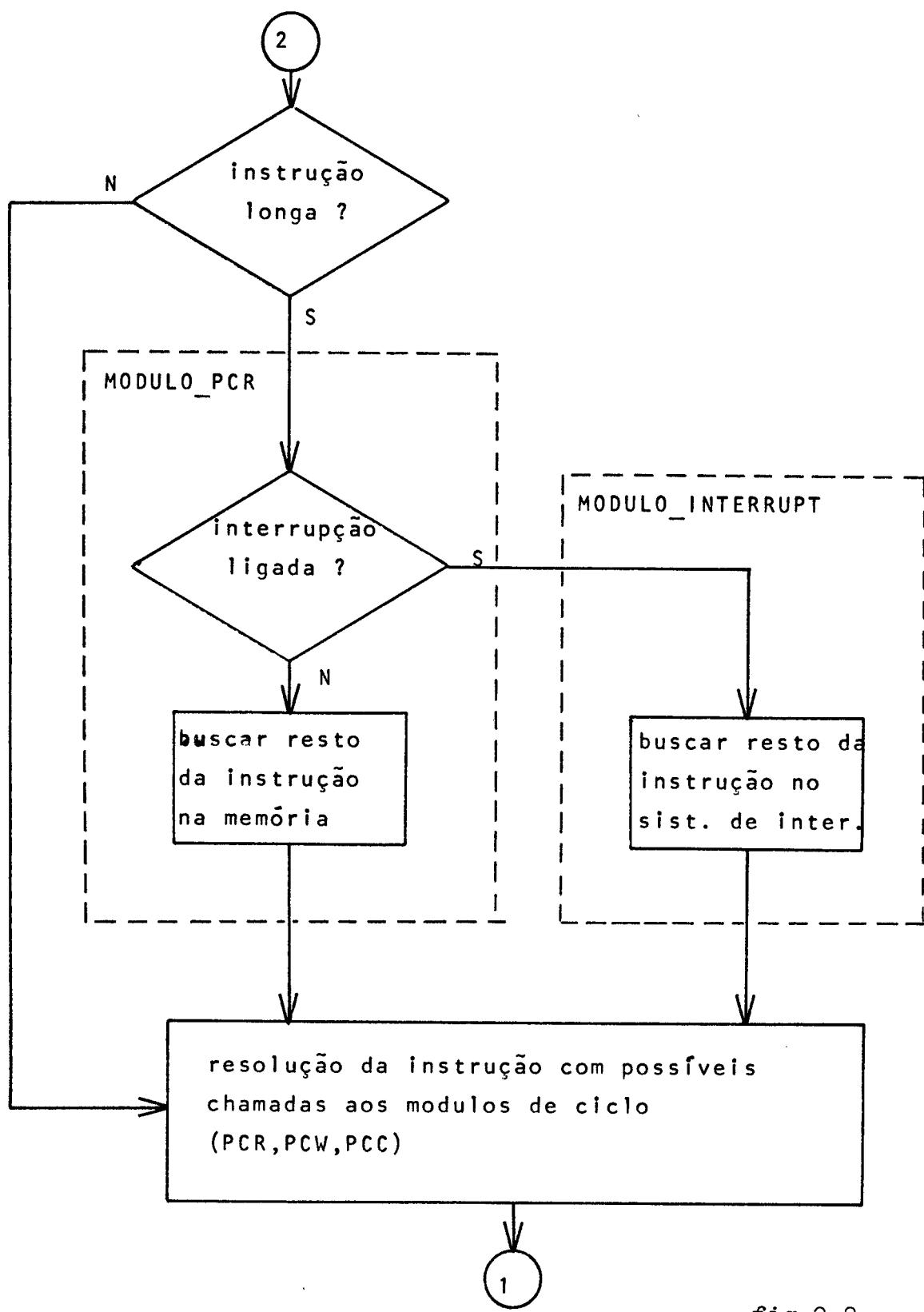


fig 2.2

## II.2.2 - Organização da memória

A organização da memória do microcomputador simulado será definida por três variáveis dentro do programa principal:

MEM - o vetor memória de 16384 palavras de 8 bits

PAG - o tamanho da página

IMAGEM\_MEMORIA - um vetor estrutura de 16384/PAG posições, ie, o número de páginas que podem existir

Os ramos da estrutura IMAGEM\_MEMORIA são TIPO (indica se a página é ROM, RAM, ...), CARREGAMENTO (indica se a página existe e portanto possível de ser carregada com os programas pelo módulo de carregamento), TEMPO\_LEITURA e TEMPO\_ESCRITA.

Estabelecido o valor de PAG, o programa principal montará uma estrutura como a da figura 2.3 (é apenas um exemplo), ie, cada elemento de IMAGEM\_MEMORIA apontando para uma página (direta ou indiretamente) e a definindo. Cada posição do vetor conterá uma das seguintes configurações:

ROM 1 tl te - é uma página ROM com tempos de acesso tl e te

RAM 1 tl te - é uma página RAM com tempos de acesso tl e te

ROM 0 tl te - é uma pagina inexistente. Quando endereçada pelo programa funciona como ROM com tempos de acesso tl e te.

EQU 0 tl te - é uma página inexistente. Quando endereçada pelo programa, equivale a chamar uma página existente. tl e te servem como apontadores indiretos para esta página.

bbb 0 tl te - é uma página inexistente. Quando endereçada pelo programa, a simulação é cancelada. O conteúdo de TEMPO\_LEITURA e TEMPO\_ESCRITA é indeterminado.

Para cada acesso à memória haverá o estabelecimento do enderêço (END\_MEM), do número da página que contém o enderêço (PAG\_MEM) e a verificação do tipo de página. Permitido o acesso, o "relógio" NUMERO\_DE\_ESTADOS será acrescido do valor tl ou te, obtidos direta (caso de ROM e RAM) ou indiretamente (caso de EQU). Tentativas de escrita em ROM não serão levadas em conta (memória permanece inalterada), prosseguindo a simulação; um aviso de violação de memória será impresso na listagem final ao lado da instrução que a causou. O acesso a uma página inexistente com funcionamento ROM, produzirá sempre uma configuração de bits definida previamente pelo usuário.

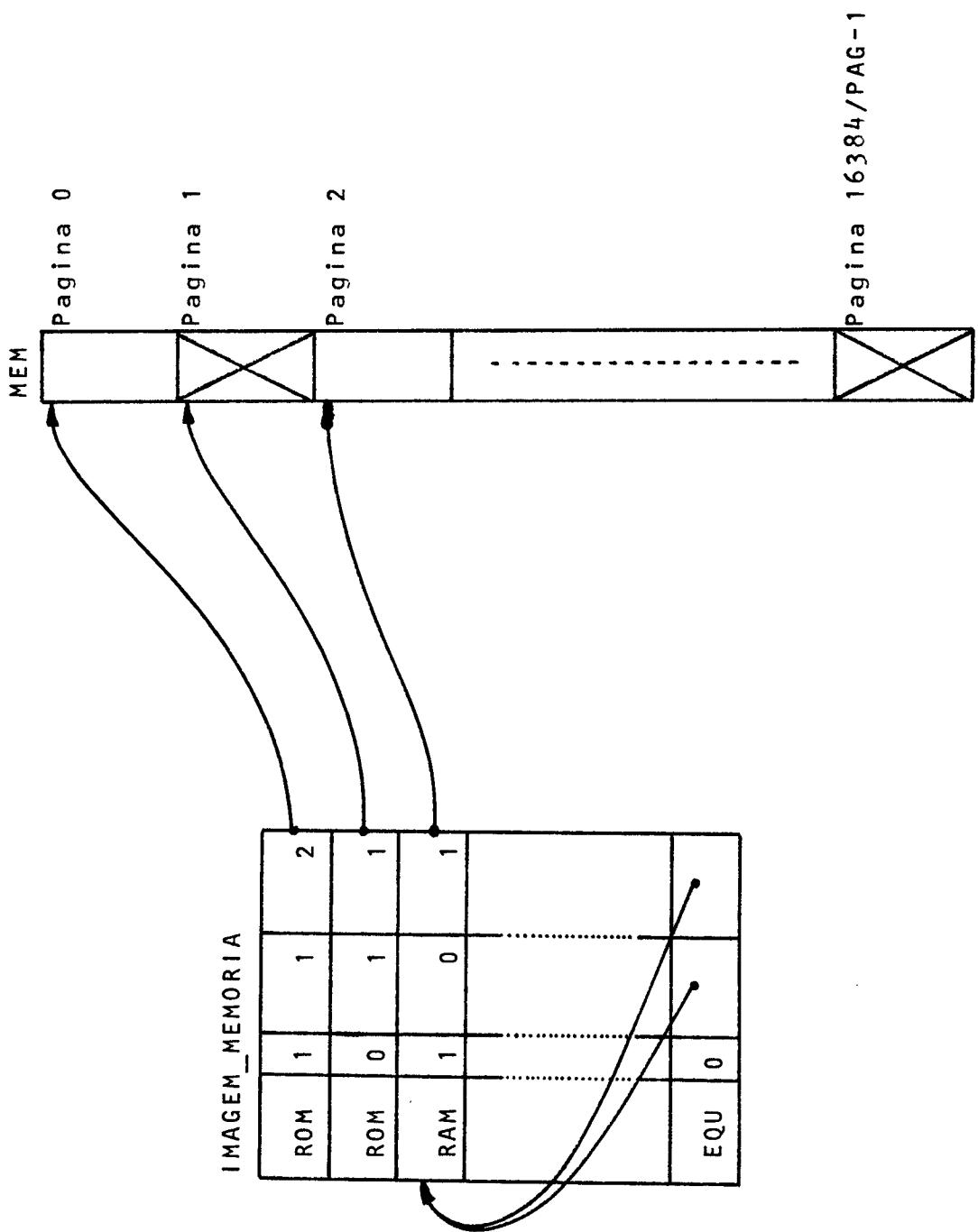


fig 2.3

### II.2.3 - Interrupções e Entradas/Saidas

O programador dispõe de três áreas dentro do programa principal onde pode introduzir instruções PL/1: no fim do módulo de declaração das variáveis, no módulo de interrupção e nas partes do módulo de entrada/saida que tratam do funcionamento do periférico.

Qualquer nova variável criada pelo programador, para utilização nas duas últimas áreas, pode ser declarada e inicializada no primeiro módulo do programa principal.

No módulo de interrupção pode-se estabelecer a ocorrência de interrupções e as instruções a elas associadas. Ao programador cabe definir:

- quantas interrupções diferentes existem
- a política de aparecimento de cada uma delas
- a instrução correspondente a cada interrupção

Esses três itens aparecem no módulo da seguinte maneira:

MODULO\_INTERRUPT:

...

```
INTERRUPCAO_i: [cartões de definição da política]
  IF política THEN DO;
    [cartões de definição da política]
  INTERRUPT = 1B;
  VALOR_DA_INTERRUPCAO = i ;
```

```

GOTO MODULO_PCI@;

INT_PCI(i): REGI = 'xxxxxxxx'B;
[ NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+tpci; ]

GOTO MODULO_DECODIFICACAO;

[ INT_PCR_MM(i): REGB = 'bbbbbbbb'B;
  REGA = 'aaaaaaaa'B;

  [ NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+tpcrmm; ]

  GOTO MODULO_J_C@; ]

[ INT_PCR_I(i): REGB = 'bbbbbbbb'B;
  [ NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+tpcri; ]

  GOTO LABEL1; ]

END;

[ cartões de definição da política ]
.
.
.

GOTO MODULO_PCI@;

```

onde *i* é o número escolhido pelo programador para a interrupção.

As instruções PL/1 envolvidas por colchetes não são obrigatórias ou aparecem em casos particulares. Inicialmente algumas instruções PL/1 são usadas para o estabelecimento da política a ser testada e de eventuais condições ligadas a ela (é o grupo de cartões que será chamado CDPL). Um teste é feito sobre a política para saber se é verdadeira, ie, se haverá a interrupção. Em caso negativo, antes de examinar a próxima (*i* + 1), pode-se incluir mais alguns cartões que preparam

rá a política para o futuro, sabendo que não ocorreu desta vez (é o grupo de cartões que será chamado de CDP3). Em caso afirmativo entra-se num DO privativo daquela interrupção. Novamente pode-se incluir cartões que prepararão a política para o futuro, sabendo que ocorreu a interrupção (é o grupo de cartões que será chamado de CDP2). A variável INTERRUPT passa a indicar que a 8008 está interrompida e VALOR\_DA\_INTERRUPT identifica a interrupção, necessário para a busca da instrução.

Tudo está pronto; o simulador, em vez de ir à memória buscar a primeira palavra, desviará para INT\_PCI(VALOR\_DA\_INTERRUPT) onde se encontra este octeto (na listagem acima indicado como xxxxxxxx, e que deve ser definido pelo usuário). Eventualmente pode haver um retardo na busca da instrução e isto é simulado por um acréscimo na variável NUMERO\_DE\_ESTADOS. No caso de instruções longas, o simulador voltará ao módulo de interrupção em INT\_PCR\_I(VALOR\_DA\_INTERRUPT) para instruções de referencia imediata ou em INT\_PCR\_MM(VALOR\_DA\_INTERRUPT) no caso de instruções JMP e CAL. Para este último, REGB conterá a parte baixa do enderêço e REGA a parte alta. (na listagem acima indicados como bbbbbbbb e aaaaaaaaa, e que devem ser definidos pelo usuário). Como em INT\_PCI, retardos podem ser introduzidos em qualquer um dos dois.

No módulo de entrada/saída o programador dispõe de 32 áreas que correspondem a cada uma das 8 instruções de entrada e 24 de saída. Cada uma dessas áreas tem como primeiro cartão MODULO\_INP(i): ou MODULO\_OUT(i):, onde i é o número do periférico, e como último GOTO MODULO\_PCI;. Nestas áreas pode-se introduzir qualquer sequência de instruções PL/I que não violem a integridade do programa principal.

Para as áreas MODULO\_INP(i):, o programador tem a seu dispor a variável OUT\_LATCH que contém o valor do acumulador (o registro A da 8008). OUT\_LATCH pode ser utilizado pelo periférico de entrada simulado, como um comando especial. Obrigatoriamente, a penúltima instrução deve ser a atribuição à variável ACUMULADOR(1) (o índice 1 é importante) de um determinado valor (é a simulação da leitura do dado pela 8008).

Para as áreas MODULO\_OUT(i):, novamente tem-se OUT\_LATCH como variável disponível ao programador. Conterá o dado que está sendo enviado ao periférico. Ao contrário de MODULO\_INP(i):, é proibido a utilização da variável ACUMULADOR(1).

Como no módulo de interrupção, pode-se simular os retardos envolvidos na chamada ao periférico. Esse tempo pode ser fixo ou calculado antes da instrução que altera a variável NUMERO\_DE\_ESTADOS.

No caso de periféricos que tem rotinas de simulação semelhantes, pode-se juntá-las numa área só e usar a variável VALOR\_DO\_PERIFERICO , que contem o número do periférico chamado, para diferenciar particularidades inerentes a cada um dos periféricos. Invariavelmente isto traz uma redução de cartões dentro do programa principal.

Em resumo, tem-se as áreas MODULO\_INP(i): e MODULO\_OUT(i): programadas da seguinte forma:

```

:
MODULO_INP(j): [MODULO_INP(k):]
[ cartões de definição do periférico]
[ NUMERO_DE_ESTADOS = NUMERO_DE_ESTADOS + tin; ]
ACUMULADOR(1) = dado ;
GOTO MODULO_PCI;

:
MODULO_OUT(m): [MODULO_OUT(n):]
[ cartões de definição do periférico]
[ NUMERO_DE_ESTADOS = NUMERO_DE_ESTADOS + tout; ]
GOTO MODULO_PCI;

:
, onde dado será 0 (00000000B) ou 255 (11111111B)
(isto depende do circuito e da barra E) quando o periférico
```

inexistir. Neste caso os cartões de definição do periférico não serão mais necessários.

## II.3 - UTILIZAÇÃO DO SIMULADOR

Ao usuário é dada a possibilidade de definição do tipo e tempos de acesso das páginas do vetor memória. Isto é feito por meio de cartões de controle, colocados no início dos dados, através dos quais se estabelece a imagem da memória.

O primeiro cartão define o tamanho da página (cartão PAG) e os seguintes as características de cada página (cartões TIPO). Entretanto, a sua utilização é opcional, podendo o usuário deixar a cargo do programa principal a inicialização da imagem da memória. (o que os americanos chamam de "default").

Para limitar o tamanho da listagem final há o cartão de estabelecimento de pontos de quebra (cartão IMP), que indicarão quais as instruções da memória que devem aparecer nos resultados.

O formato dos cartões de controle (PAG, TIPO e IMP) e dos dados está descrito no apêndice B.

O resultado da simulação consiste na impressão do estado interno da 8008 antes e após a resolução de cada instrução.

### II.3.1 - Cartões de controle e programa

A primeira opção existente é a definição do tamanho da página, que deverá ser um número que é uma potência de dois e não poderá ultrapassar 16384 que é a capacidade máxima de endereçamento da 8008. Este valor deve ser igual ao tamanho da menor página existente na máquina real e será a unidade de divisão da memória. As páginas maiores serão subdivididas (e isto é possível já que o tamanho de todas as páginas é uma potência de dois) para se adaptar a essa unidade. Esta operação tem como resultado a divisão da memória em páginas de mesmo tamanho. Os cartões de controle para definição da imagem da memória, que seguem o cartão PAG, deverão se referir ao número das páginas, que variam de 0 (primeira página) até  $16384/PAG-1$  .

A não inclusão do cartão PAG implica na utilização pelo simulador de páginas de 256 palavras ( $PAG = 256$ ) e, portanto, na existência de 64 páginas numeradas de 0 a 63 .

Como outras opções, pode-se definir o tipo da página: ROM, RAM e inexistente. As inexistentes podem ter quatro comportamentos diferentes ao serem endereçadas:

- lê ou escreve numa página que existe
- só lê 11111111 (páginas tipo ROM/UM)
- só lê 00000000 (páginas tipo ROM/ZER)
- acesso proibido; para a simulação

O primeiro comportamento ocorre na prática quando se simplifica a decodificação do endereço (tipicamente em sistemas com pouca memória). Geralmente essa simplificação é feita desprezando-se os bits de mais alta ordem; assim 11000100110011 e 01000100110011 correspondem a uma mesma posição de memória.

Se não se simplificar a decodificação, chega-se aos dois comportamentos seguintes. A máquina tentará ler uma página que não existe e amostrará o que está na barra de entrada, neste momento em estado neutro, que pode ser 11111111 ou 00000000 dependendo dos circuitos utilizados.

O usuário só poderá definir os três primeiros casos ficando os não definidos com acesso proibido (isto só vale quando o usuário usa pelo menos um cartão TIPO).

Além da informação de tipo pode-se definir no cartão TIPO, tempos de acesso a páginas do tipo ROM, RAM, ROM/UM e ROM/ZER. Não se deve esquecer entretanto que esses tempos devem estar na unidade de tempo do simulador que é o período do sincronismo. Se uma memória tiver o tempo de escrita igual a 5,5 microsegundos (pior caso) e o sincronismo tem um período igual a 2,1 microsegundos, o TEMPO\_ESCRITA para esta página será

$$\lceil 5,5 / 2,1 \rceil = 3 .$$

A não utilização de cartão TIPO implica na definição de uma memória de 16 K palavras do tipo RAM com acessos nulos e

dividida em 16384/PAG páginas.

Os programas do usuário para o simulador devem estar em binário e serão carregados em posições de memória determinadas pelo próprio usuário. Esses programas serão colocados após o cartão BRANCO.

O apêndice B mostra como organizar os cartões de dados (controle e programa) e descreve os formatos.

### II.3.2 - Interpretação dos resultados da simulação

O resultado da simulação é uma série de linhas que correspondem à execução de instruções pela 8008. As linhas estão divididas em 18 campos, com informações sobre o processamento.

Da esquerda para direita tem-se:

- um campo para informação do nível do PC
- um campo para o conteúdo do PC naquele nível
- um campo para o nome da instrução que será executada ( a primeira palavra da instrução está no endereço contido no campo anterior)
- quatro campos para as condições C, Z, S e P, após a execução da instrução
- sete campos para os registros A, B, C, D, E, H e L, já modificados pela instrução
- um campo para o valor da concatenação dos registros H e L (os dois bits mais significativos de H são desprezados)
- um campo para informações gerais: PULA, NAO PULA (para instruções JUMP, CALL e RETURN condicionais) e VIOL MEM ( a violação de memória ocorre quando se tenta escrever em ROM)
- um campo usado pelas instruções de referência imediata e à memória; o campo mostra o valor lido
- um campo para o tempo "real" de processamento

A fim de evitar listagens muito compridas, pode-se limitar, através de pontos de quebra ("breakpoints"), uma região da memória, que conterá as instruções que poderão ser impressas. As instruções, cuja primeira palavra não estiver contida dentro dos limites estabelecidos pelos pontos de quebra, serão executadas normalmente, mas não aparecerão nos resultados (inexistência da linha).

A determinação dos pontos de quebra é feita pelo cartão IMP, que deve vir antes do cartão BRANCO. Até 7 pares de endereços (os limites mínimo e máximo) poderão ser definidos. A não inclusão do cartão IMP implica em que todas as instruções executadas pela 8008 aparecerão na listagem dos resultados.

As instruções sob interrupção são privilegiadas, aparecendo nos resultados independentemente dos pontos de quebra. Diferencia-se as instruções executadas normalmente das aquelas sob interrupção, pelo fato que nas últimas não aparece o valor do nível e do conteúdo do PC, ficando os dois campos em branco.

Maiores detalhes sobre o cartão IMP encontram-se no apêndice B.

## II.4 - CONCLUSÃO

O programa principal é modular no sentido que os módulos tem funções bem definidas dentro do programa principal. No caso dos módulos de simulação da 8008 a modularidade significa também que a posição entre eles é irrelevante.

O número máximo de interrupções que é possível definir dentro do programa principal é dado pelo tamanho dos vetores "label" INT\_PCI, INT\_PCR\_I e INT\_PCR\_MM. É claro então, que para aumentar o número de interrupções basta alterar o cartão de declaração dessas três variáveis.

Uma crítica que pode ser feita à programação do módulo de interrupção é uma inerente hierarquia entre as interrupções, mais especificamente, as primeiras examinadas, serão tratadas imediatamente, em detrimento das seguintes, mesmo que essas últimas tenham ocorrido antes. Ora, há casos na prática onde isto não ocorre, onde, por exemplo, a interrupção que chega primeiro é a primeira a ser tratada, independentemente de prioridade. Isto pode ser simulado no módulo de interrupção, substituindo-se o cartão GOTO MODULO\_PCI@; , que segue o cartão VALOR\_DA\_INTERRUPCAO = i ; , por um GOTO INTERRUPCAO(j); (se as interrupções forem colocadas em ordem numérica crescente, então  $j = i + 1$ ). Os CDP2 da interrupção j tratarão de comparar os tempos de ocorrência dela e da anterior. Desta maneira pode-se varer todo o módulo de interrupção antes de determinar

qual o VALOR\_DA\_INTERRUPTAO .

Será preciso introduzir dentro do programa principal, alguma condição que termine a simulação. Isto pode ser feito pelo módulo de interrupção, bastando contar o número de instruções HALT que passam pela 8008 (uso dos CDP1). Atingido um certo número a simulação é terminada. Outra maneira é utilizar uma instrução de OUT, que quando chamada envie o programa para seu fim ( GOTO ENDE; ). Em casos onde o risco de "loops" intermináveis é grande, é de interesse limitar a simulação por meio do relógio interno, ie, testa-se se NUMERO\_DE\_ESTADOS ultrapassou um dado valor. O mais seguro parece ser combinar esta última maneira com uma das duas primeiras.

Sempre com a preocupação de adaptar o simulador à realidade, as duas instruções inexistentes, cujo funcionamento na máquina foi determinado experimentalmente, foram introduzidas no simulador com os seguintes nomes:

- SET101 ( 00 111 000 ) altera somente os "flip-flop" de condição Z, S e P, forçando-os para os níveis 1, 0 e 1 , respectivamente
- SET010 ( 00 111 001 ) altera somente os "flip-flop" de condição Z, S e P, forçando-os para os níveis 0, 1 e 0 , respectivamente

O tempo para as duas é 5 unidades de tempo do simulador.

Infelizmente o simulador não oferece qualquer facili-

dade para reconhecimento de mnemônicos e montagem de programa. Essas deficiencias poderiam ser cobertas por futuros trabalhos que envolveriam a programação de um montador ou mesmo de um compilador para uma linguagem de alto nível.

O programador não deve esquecer que inicializado o simulador não se sabe o conteúdo certo dos "flip-flop" de condição. O mesmo acontece com a memória antes do carregamento dos programas e constantes (o simulador, como a máquina real, é capaz de interpretar e executar configurações binárias presentes em posições da memória não inicializadas pelo programa). Só se garante como contendo o valor 0, toda a pilha de PC e os registros A, B, C, D, E, H e L. O programador deve atentar para essas particularidades para não incorrer em erros de programação.

## C A P I T U L O    I I I

### A REALIZAÇÃO

#### III.1 - INTRODUÇÃO

O projeto, inicialmente um microcomputador de 8 bits com capacidade de 16K palavras de memória, 8 periféricos de entrada, 24 de saída e um painel, teve seu tamanho reduzido, por motivos de disponibilidade de material e de tempo, a uma máquina de 8 bits com configuração máxima de 256 palavras de memória, 1 periférico simples de entrada, 2 de saída e o painel, projetado em função dessas simplificações. Somente o processador, apresentado no primeiro capítulo, foi montado na sua forma geral, pois o teste de sua lógica era um dos objetivos mais importantes do trabalho. As limitações tiveram efeito sobre o projeto da memória, das entradas e saídas, e do painel, que no caso se confundiu com o sistema de interrupção.

O projeto tinha e teve como meta a criação de um painel acoplado ao processador que permitisse ao usuário, o acesso à memória e ao estado interno da 8008 (por estado interno entende-se a pilha de contadores de programa, os registros de indexação e os quatro "flip-flop" de condição). Este painel é constituído por lâmpadas para a visualização das informações, teclas (chaves do tipo reversível) para comando do microcomputador e chaves (tipo interruptor) para dados em geral.

Nas seções seguintes explicar-se-á o projeto do computador e depois as simplificações introduzidas no protótipo. Os circuitos montados estão no apêndice A .

### III.2 - PROJETO DO MICROCOMPUTADOR

O microcomputador projetado tem por base a arquitetura descrita no capítulo I. Para o primeiro protótipo escolheu-se uma configuração bem simples: apenas os periféricos de saída 17 e 37, e o de entrada 7. Os periféricos de saída são simples registradores, sendo que um deles (OUT 17) servirá também como periférico de entrada (INP 7). O outro (OUT 37) estará ligado a lâmpadas no painel.

O painel é dentro do sistema o único elemento capaz de interromper a 8008. Estará encarregado da geração das diversas interrupções e instruções correspondentes. É por meio dele que o operador comandará o funcionamento da máquina.

### III.2.1 - O painel

Inicialmente, é preciso notar a impossibilidade do acesso direto aos registros internos da 8008. O projetista só dispõe da barra de dados por onde flui todas as informações, dos sinais de controle e do repertório de instruções. Para obter o estado interno deve-se então recorrer a métodos indiretos.

No caso dos registros de indexação (A, B, C, D, E, H e L) pode-se exclusivamente por programação (a maneira mais prática), utilizando as instruções sobre registros e de entrada/saída, mover um a um seus conteudos para registros periféricos. Esta solução não é aplicável para os contadores de programa, ie, a pilha de PC (program counter), já que as instruções que agem sobre êles (JUMP, CALL, RESTART e RETURN) somente o fazem alterando os conteudos. Porém sabe-se que o valor do contador de programa é enviado para fora sempre que a 8008 busca uma instrução. Basta portanto, amostrar o valor de RL e RH quando tiverem o endereço desejado, independentemente da instrução processada; é, ao contrário dos registros de indexação, uma solução puramente de circuito. Diferentemente, os "flip-flop" de condição exigem uma solução mista: estarão presentes na barra de dados para serem amostrados, somente durante o estado T4 do ciclo PCC de qualquer instrução INP. O registro de 4 bits onde serão armazenados C, Z, S e P estará ligado a lâmpadas.

Além das quatro condições, é importante visualizar

também o conteúdo da pilha de PC e os registros de indexação, porém seria dispendioso montar oito conjuntos de lâmpadas para cada elemento da pilha e mais sete para cada um dos registros. Limitou-se o painel a dois conjuntos apenas que mostram o valor do PC usado naquele instante e um dos sete registros, selecionado por uma trinca de chaves.

Para completar o orgão de visualização, duas lâmpadas informarão ao operador do microcomputador, quando a máquina está parada (STOP) e em estado de espera (WAIT).

A configuração final consta então de quatro grupos de lâmpadas:

- uma linha de 14 para o conteúdo do PC
- uma linha de 8 para um registro de indexação
- uma linha de 4 para as condições C, Z, S e P
- duas lâmpadas para WAIT e STOP

Por questão de economia, os dois primeiros grupos serão usados pela parte do painel que faz o acesso à memória (considere que a configuração acima tem um custo equivalente a aproximadamente 40% do preço da CPU 8008). A linha de 14 mostrará agora o endereço da memória e a de 8 o dado lido ou escrito neste endereço.

Como o painel não tem ligação direta com a memória, a leitura e escrita será feita utilizando a 8008 que se encarre-

gará de ler as informações do painel ( dado e enderêço) e devolver ao mesmo o octeto lido.

É imprecindível que tanto êsses acessos à memória por meio da 8008 como a obtenção do estado interno não modifique este estado. O operador deve ser capaz de parar a máquina durante um programa, ler a memória, observar o estado interno e dar a ordem de continuação de processamento, sem que nenhum bit da 8008 seja alterado. Ora, como o processador participa ativamente nas operações de painel mencionadas, a obediência a esta condição de inviolabilidade da 8008 torna-se a parte mais crítica do projeto. Isto implica de imediato que a comunicação painel-processador deve ser feita sob interrupção; única situação em que a pilha de PC não tem seu conteudo modificado por instruções outras que JUMP, CALL, RESTART e RETURN.

Tudo depende então de se associar a cada tecla do painel uma interrupção, ou uma sequencia ininterrupta de interrupções, (o que significa dizer que a 8008 permanecerá, durante toda a sequencia, gerando T1I em vez de T1); ao sinal de interrupção inicial seguir-se-á, antes do fim do processamento da instrução correspondente a essa primeira interrupção, um novo sinal de interrupção, com sua instrução, e assim até o fim da sequencia. Durante a execução da última instrução da sequencia não haverá geração de interrupção.

Do funcionamento da 8008 sabe-se que a cada interrup-

ção, ou sequência de interrupções, estará associada uma instrução, ou sequência de instruções. Surge então o problema de geração dessas instruções, pois que não estarão na memória. Escolheu-se como maneira de produzi-las a matriz programável (MAPRO). Essa matriz funciona como uma pequena memória de leitura exclusiva e tem seu próprio contador de enderêço. É da MAPRO que a 8008 lerá as instruções correspondentes às interrupções geradas pelo painel. Cada interrupção terá sua instrução armazenada na MAPRO em posição bem definida. Acionar uma tecla de comando do painel significará carregar no contador de enderêço da MAPRO um valor que aponta para a instrução relativa à interrupção gerada por esta tecla. No caso de uma sequencia de interrupções, o contador será incrementado a medida que as palavras, colocadas sequencialmente na MAPRO, forem lidas, gerando a sequencia de instruções anteriormente mencionada .

Esses programas de painel, se assim se pode chamá-los, contidos na matriz programável, serão executados com a 8008 interrompida, cabendo à própria MAPRO a geração dos sucessivos sinais em L.I. (a tecla só é responsável pela primeira interrupção que dá partida ao processo).

### III.2.2 - Teclas

Dividir-se-á as teclas em dois grupos: para memória e para processador. As primeiras, quando acionadas, farão com que as lâmpadas do painel funcionem em Modo Memória, ie, o conjunto de 14 lâmpadas mostrará o enderêço onde se quer ter acesso e o de 8 o dado lido:

- tecla END (endereço) - colocação do enderêço, indicado por chaves, num registro de 14 bits denominado registro de painel (RP)
- tecla ESC (escrever) - escrita na posição de memória, cujo enderêço é dado por RP, do dado que está afixado nas chaves (as 8 inferiores do grupo de 14 usadas para o endereçamento) (chaves imediato)
- tecla +1 (incremento) - RP -- RP + 1

A não existência de uma tecla LER decorre da leitura automática da memória provocada por qualquer uma das 3 teclas acima.

As teclas para processador farão com que as lâmpadas funcionem no Modo Cpu, ie, o conjunto de 14 mostrará o PC e o de 8 algum registro:

- tecla EST (estado) - obtenção do estado interno da 8008. As chaves para selecionamento do registro obedecem a convenção da 8008 (A-000, B-001, ...)  
(chaves registro)

- tecla PAS (passo) - resolução da próxima instrução do programa em memória. Durante a execução dessa instrução a 8008 não estará interrompida.
- tecla IP (instrução painel) - execução sob interrupção da instrução afixada por 8 chaves (chaves instrução). Esse octeto será concatenado com as 14 chaves já existentes para formação da instrução longa.

Os programas de painel para essas teclas sempre terminarão por uma instrução HALT. Além das seis acima, mais duas, PARE e CONT (continue), se relacionam apenas com o funcionamento do processador.

### III.2.3 - Matriz programável

A matriz programável do painel (MAPRO) é uma memória de leitura exclusiva a diodos. Possui um decodificador que selecionará uma das linhas da matriz. O endereçamento é feito por meio de um contador que pode ser carregado com qualquer valor.

A MAPRO terá seu contador incrementado cada vez que a 8008 pedir uma palavra de instrução do painel (figura 3.1). Entre T1I e T3A há tempo suficiente para completar a leitura da palavra no novo enderêço. O nível painel serve para diferenciar o painel de outras partes do sistema de interrupção.

A matriz tem nove colunas. Oito destinadas à instrução e uma para a interrupção. Nesta última, a colocação de um diodo significará que não há sinal de interrupção no fim da instrução. No caso de instruções longas, que ocupam mais de uma linha na MAPRO, basta colocar o diodo na última palavra da instrução para inibir a interrupção.

As teclas do painel carregarão no contador o enderêço do programa de painel correspondente menos um (a razão é que reconhecida a interrupção e chamado o painel, o contador da MAPRO será incrementado, sobre o valor carregado pela tecla, antes da leitura da instrução) e gerarão um sinal de interrupção inicial.

Os programas na MAPRO terminarão normalmente por uma

instrução de HALT, que não deve gerar interrupção (na MAPRO corresponde a uma linha com apenas um diodo na coluna de microprogramação da interrupção).

Os programas poderão ter partes comuns, mas pulos dentro da matriz devem ser realizados por meio de circuitos junto ao contador.

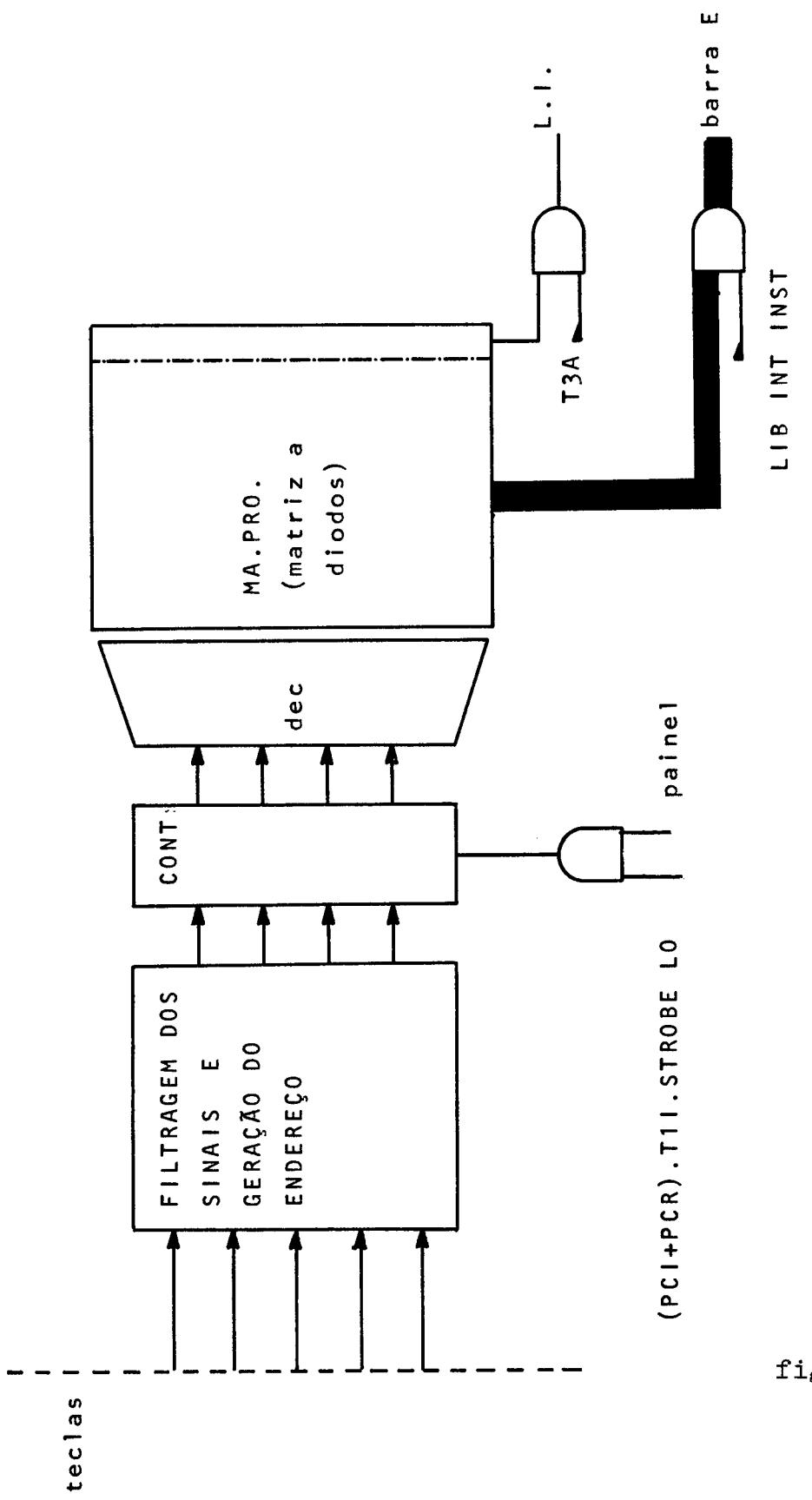


fig 3.1

### III.3 - IMPLEMENTAÇÃO

A implementação do protótipo se diferencia do projeto inicial pela redução do enderêço de 14 para 8 bits, o que influencia toda a fiação, pelas simplificações que introduz nos circuitos combinacionais, e especialmente na organização do painel.

A matriz programável que armazenaria todas as palavras das instruções dos programas de painel, agora passa a fornecer somente o primeiro octeto, ficando a geração do segundo a cargo de um outro circuito (isso se deve à limitação do espaço para colocação dos diodos na placa onde foi montada a MAPRO). É claro, que, como o enderêço é só de 8 bits, a eventual terceira palavra é desnecessária ("don't care"); pela mesma razão, o registro H da 8008 perde sua importância.

Os circuitos de decodificação do código de periférico foram minimizados aproveitando a existência de poucos periféricos.

A memória sendo de apenas 256 palavras, a decodificação do enderêço ficou a cargo do próprio módulo de memória (o protótipo só tem um módulo de 256 palavras). Também, o enderêço estando pronto em T1, ie, bem antes da leitura do octeto da memória pela 8008 em T3A, não houve necessidade de se trabalhar com o sinal RDY, que permanecerá sempre ativo.

Quanto ao painel, a largura de RP foi reduzida para oito, evitando a multiplexação das partes alta e baixa sobre a barra E que ocorre quando se usa o RP de 14 bits.

### III.3.1 - Organização do protótipo

A organização do protótipo é o da figura 3.2 (é interessante compará-la com a figura 1.7). Os periféricos de saída ficaram restritos a dois registros de 8 bits: um ligado a lâmpadas que será usado tanto para mostrar o valor de um registro (Modo Cpu), como o valor lido na memória (Modo Mem), e o outro servindo também como periférico de entrada. Essa última ligação permitirá salvaguardar o conteúdo da acumulador durante os programas de painel que o utilizam para transferências. O sistema de interrupção é formado pela MAPRO, que contém os programas de painel e que é inicializada através das teclas (carregamento do endereço inicial no contador da MAPRO, que faz parte do controle da MAPRO) (figura 3.3). As chaves instrução usadas pela tecla IP, e a trinca de chaves para seleção do registro, fazem parte integrante da matriz de diodos, por estarem programando diretamente (colocação ou não de diodos nas interseções de linhas com colunas) linhas da matriz. O segundo octeto das instruções longas é obtido, ou do registro de painel (RP), ou diretamente das chaves imediato (esse nome não

significa que elas sejam usadas exclusivamente por instruções de referencia imediata; instruções sôbre o PC também usarão as mesmas chaves para o enderêço). A matriz se encarregará de selecionar qual dos dois octetos deve ser colocado na barra E (LIB INT IMEDIATO e LIB INT ENDEREÇO).

O registro RP, que está ligado às chaves imediato, mostrará em Modo Mem o enderêço que foi carregado pela tecla END (END gera SET IMEDIATO) ou incrementado pela tecla +1. ESC não atua sôbre RP. No Modo Cpu, RP mostrará o valor do PC carregado por SET PC (gerado pelo processador sob ordem da matriz de diodos).

Os circuitos em detalhe se encontram no apêndice A.

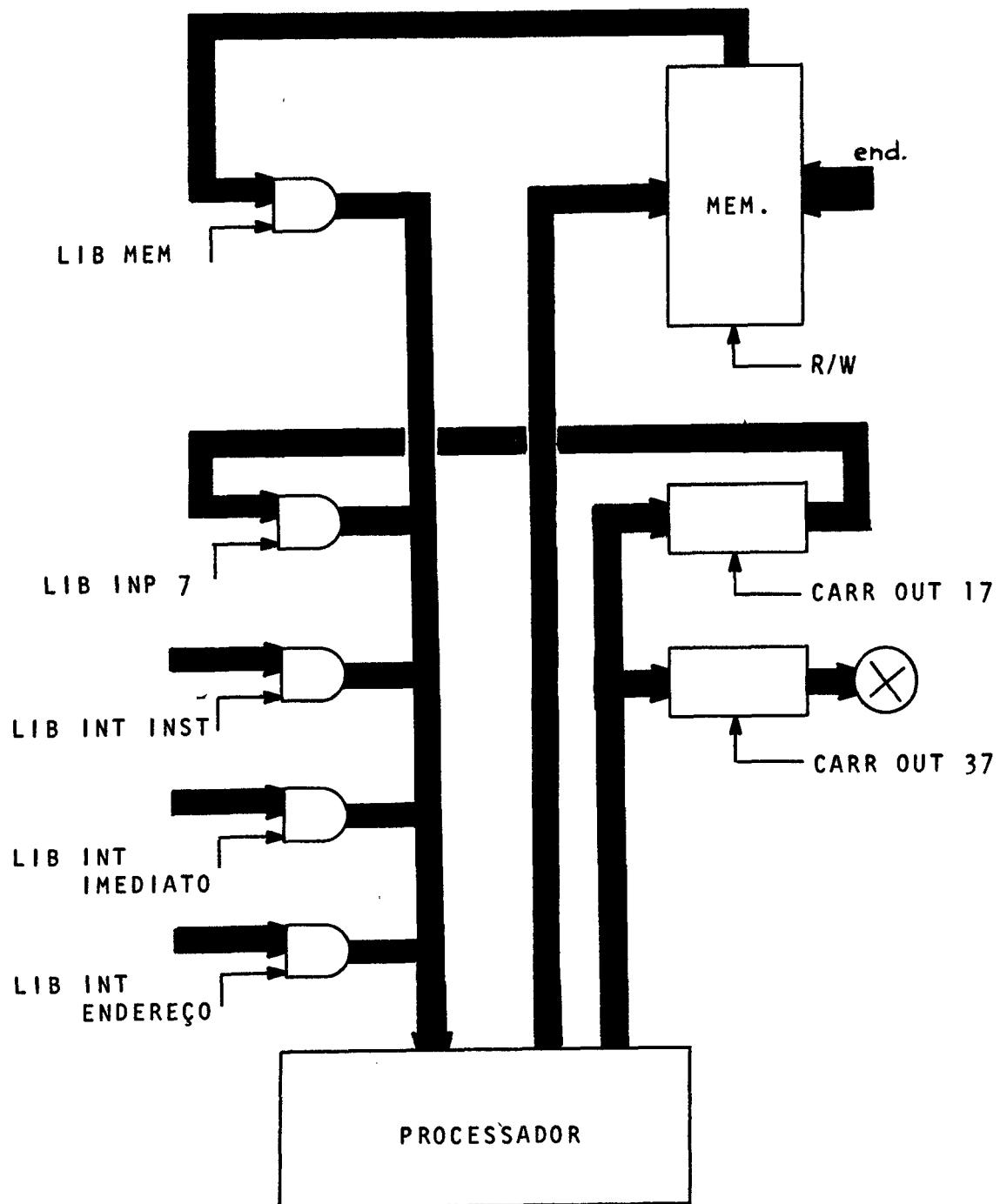


fig. 3.2

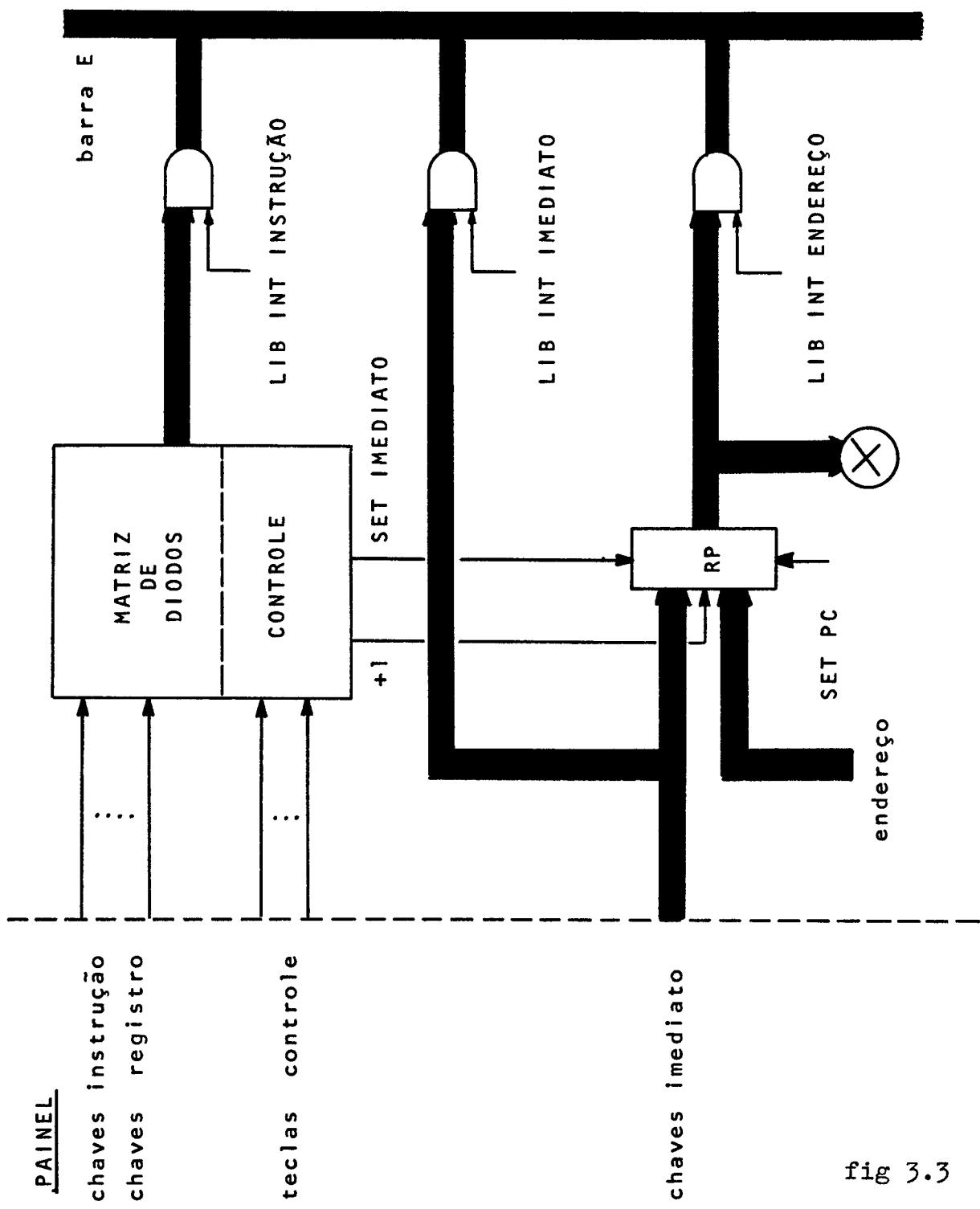


fig 3.3

### III.3.2 - Programas de painel

São os seguintes os programas de painel das teclas do microcomputador (o asterisco a frente da instrução significa que é gerada uma interrupção ao final da execução):

#### - tecla EST (estado)

\*OUT\_17 o acumulador é salvaguardado no periférico 17; durante a execução desta instrução, o conteúdo do PC é amostrado (SET PC) em RP  
 \*LAr transferência do registro r, selecionado pelas chaves registro, para o acumulador  
 \*OUT\_37 colocação do conteúdo do registro, agora também presente no acumulador, no periférico 37  
 \*INP\_7 recuperação do acumulador  
 HLT fim do programa; 8008 em STOP

#### - tecla IP (instrução painel)

\*(instrução do painel) é a instrução programada nas chaves instrução (primeiro octeto) e nas chaves imediato (octeto da instrução longa)

\*OUT\_17

\*LAr

\*OUT\_37

\*INP\_7

HLT

- tecla PAS (passo)

LLL nada faz; serve apenas para que a próxima instrução não seja executada sob interrupção

\*(próxima instrução na memória) é a execução de mais uma instrução do programa em memória (só possível com a 8008 não interrompida)

\*OUT\_17

\*LAr

\*OUT\_37

\*INP\_7

HLT

- tecla PARE

HLT para o processamento

- tecla CONT (continue)

LLL instrução fantasma que tira a 8008 do estado de STOP

- tecla END (enderêço)

inicialmente RP é carregado (SET IMEDIATO) com o valor das chaves imediato

\*OUT\_17 salvaguarda o acumulador

\*LHL salvaguarda o registro L em H

\*LLI(RP) carrega em L o valor contido em RP (a ati-

vação desta instrução na matriz programável colocará RP na barra E quando a 8008 solicitar o segundo octeto da instrução)

\*OUT\_37 instrução fantasma; necessária para compatibilizar este programa com o da tecla ESC

\*LAM leitura do dado

\*LLH recuperação do registro L

\*OUT\_37 colocação do dado no periférico 37

\*INP\_7 recuperação do acumulador

HLT

- tecla +l

inicialmente RP é incrementado

\*OUT\_17

\*LHL

\*LLI(RP)

\*OUT\_37

\*LAM

\*LLH

\*OUT\_37

\*INP\_7

HLT

- tecla ESC (escrever)

gera o sinal ESC até o fim do programa

\*OUT\_17

\*LHL

\*LLI(RP)

\*LMI(chaves imediato) essa instrução substitui a  
OUT\_37 nos programas de painel das teclas  
END e +1, quando o sinal ESC está no nível  
um lógico

\*LAM

\*LLH

\*OUT\_37

\*INP\_7

HLT

A organização dos programas na matriz programável é  
a seguinte:

teclas END, +1 e ESC -----> 0000 \*OUT\_17

0001 \*LHL

tecla PAS --> 1000 LLL 0010 \*LLI(RP)

tecla IP --> { 1001 \*(inst.mem.) 0011 \*OUT\_37  
1001 \*(inst.painel) 0011 \*LMI(imed.)

tecla EST --> 1010 \*OUT\_17 0100 \*LAM

1011 \*LAr 0101 \*LLH

1100 \*OUT\_37

1101 \*INP\_7

tecla PARE --> 1110 HLT

tecla CONT --> 1111 LLL

O contador de enderêço da MAPRO é programado por circuito para passar de 0101 a 1100 automaticamente. A instrução em 0011 é escolhida pelo sinal ESC. Em 1001 a diferença é a existência ou não da interrupção.

Para facilitar o projeto da MAPRO, no protótipo, preferiu-se incrementar o contador de enderêço logo após a leitura da instrução. O apêndice A indica qual o sinal de avanço do contador para este caso e a posição dos diodos de programação da interrupção.

Como a primeira instrução do programa é sempre processada sob interrupção, foi necessário introduzir, no programa da tecla PAS, uma instrução LLL ("no operation") que não gera interrupção.

### III.4 - CONCLUSÃO

Necessitando de poucas instruções, portanto de poucas palavras, o painel encontra na matriz programável uma solução econômica e flexível, pois possibilita a inclusão, alteração ou substituição de funções de comando (são as teclas no painel), com relativa facilidade. Poder-se-ia chamá-lo de painel micro-programado, pois a coluna da interrupção na matriz tem uma função de controle para o painel.

Os programas das teclas END, +l e ESC beneficiaram das simplificações introduzidas na implementação do microcomputador (os programas de painel para o Modo Cpu estão implementados de maneira geral). A sua generalidade foi violada quando se salvaguardou o registro L no H. Para o projeto ideal deve-se salvaguardar H e L em registros periféricos como foi feito com o acumulador. Há diversas maneiras de fazê-lo. A mais direta é utilizar novas instruções de entrada e saída para ler e escrever o conteúdo de H e L num registro periférico:

\*OUT\_17 salvaguarda A

\*LAL

\*OUT\_16 salvaguarda L

\*LAH

\*OUT\_15

⋮

```
:
*INP_5
*LHA    recupera H
*INP_6
*LLA    recupera L
*INP_7  recupera A
```

O problema com a solução acima é a utilização de três dos oito periféricos de entrada disponíveis. Com alguns circuitos combinacionais consegue-se ler H, L e A pela mesma instrução de entrada, bastando utilizar o código presente no acumulador para diferenciar entre os três registros:

```
*OUT_17
```

```
*LAL
```

```
*OUT_16
```

```
*LAH
```

```
*OUT_15
```

```
:
:
```

```
*LAI 5  cinco é o código escolhido para o registro H
```

```
*INP_7
```

```
*LHA
```

```
*LAI 6  seis é o código escolhido para o registro L
```

```
*INP_7
```

```
*LLA
```

\*LAI 0 zero é o código escolhido para o acumulador

\*INP\_7

Outras soluções existem, que utilizam a técnica de amostragem (como foi usada para o PC em RP), mas só devem ser aplicadas quando houver limitação na capacidade de memória da MAPRO.

Quanto aos circuitos montados no protótipo, e que estão detalhados no apêndice A, deve-se observar os seguintes fatos:

- o processador foi montado de acordo com o projeto do primeiro capítulo, apenas sendo usados o RL para o endereçamento da memória e alguns bits de RH para o código de periférico.
- no controle da multiplexação da barra E, introduziu-se um circuito sequencial que separa as instruções de referencia imediata daquelas de referencia a memória, permitindo assim a execução correta das instruções LrM sob interrupção. Esse circuito foi incorporado ao projeto para dar generalidade a MAPRO. É bastante simples pois tira partido do fato que a diferença entre as instruções de referencia memória e referencia imediata pode ser detetada apenas pelo bit D0 do primeiro octeto da instrução.
- na MAPRO a diferença mais importante com o modelo ideal, é o avanço do contador de endereço ser feito logo após a leitura da instrução. Isto implica

em que no protótipo o enderêço carregado pela tecla é o da primeira instrução, e não o da anterior a essa. Aparentemente uma melhor solução, o avanço adotado na implementação traz problemas na geração da interrupção, pois no fim da execução de uma das instruções do painel (que geralmente vem acompanhado por uma geração de interrupção para que a próxima também seja processada sob interrupção), quem deve gerar o sinal em L.I. não é mais a linha dessa instrução que termina, mas a próxima linha, já que o contador aponta para ela. É certamente uma má solução para o caso geral da MAPRO, mas no protótipo, a custa de uma porta lógica para resolver uma das incongruências deste avanço no caso da geração de interrupção, permitiu uma importante simplificação dos circuitos de geração de enderêço e do contador.

Os testes efetuados programando-se o microcomputador pelo painel permitiram a obtenção dos seguintes importantes resultados:

- as instruções de rotação do acumulador estão incompletamente especificadas no manual da INTEL. Em vez de

00 000 010 RLC

00 001 010 RRC

00 010 010 RAL

00 011 010 RAR

o correto é

00 X00 010	RLC
00 X01 010	RRC
00 X10 010	RAL
00 X11 010	RAR

onde X pode ser 0 ou 1.

- as duas instruções inexistentes 00 111 000 e 00 111 001 , que logicamente deveriam corresponder a mnemônicos INM e DCM, ie, incrementação ou decrementação do dado em memória, não atuam sobre a memória, pois pertencem ao grupo de instruções que só tem o ciclo PCI. Com um ciclo só não é possível se ler e reescrever um dado na memória. Entretanto, a 8008 interpreta esses octetos como instruções de incrementação e decrementação; mas, sobre que valor, já que não se tem acesso a memória e nenhum registro foi especificado? O que acontece, é que a ALU (arithmetic and logic unit) vai operar sobre o que está na barra interna a 8008. Como a barra estará neutra (11111111), a incrementação produz 00000000 e a decrementação 11111110, valores que são perdidos pois não são carregados em nenhuma parte. Mas, o cálculo desses valores na ALU provoca a alteração dos "flip-flop" de condição de acordo com o resultado. Na incrementação, como o resultado é zero, Z=1, S=0 e P=1

(as instruções de incrementação e decrementação não alteram a condição C). Para a decrementação, como o resultado é 254, Z=0, S=1 e P=0. Foram escolhidos dois mnemônicos para essas instruções: SET101 e SET010 (INM e DCM não foram adotados para não confundir o programador desavisado). SET101 e SET010 são instruções de um ciclo só (PCI) constituído pelos estados T1 (ou T1I), T2, T3, T4 e T5; exatamente como INr e DCr.

O protótipo é um ponto de partida para outros trabalhos que serão feitos usando a 8008. As atividades que devem ser levadas adiante agora são:

- projeto e implementação de um programador de PROM (Programmable Read Only Memory). Este projeto deve ser suficientemente flexível para permitir a programação da maioria das PROM comerciais.
- montagem definitiva do processador em placas de circuito impresso, com fontes própria de +5 Volts e -9 Volts.

Em seguida devem ser realizados a ligação do microcomputador a uma TTY, um CRT e um K-7 (fita magnética). Já se encontram em fase de estudo a ligação de uma máquina de escrever, de um dispositivo de visualização e de uma fita "cassete".

## C O N C L U S Ã O

No primeiro capítulo descreveu-se uma organização de barras para um processador que usa a INTEL 8008. Os circuitos propostos foram implementados e testados com resultados inteiramente satisfatórios.

O simulador do segundo capítulo foi testado um grande número de vezes nos computadores IBM/360 e IBM/370 do Núcleo de Computação Eletrônica e demonstrou ser um instrumento útil para o programador da 8008. Uma versão simplificada do simulador pode ser feita retirando-se do programa principal as facilidades oferecidas pelos cartões de controle.

No terceiro capítulo apresentou-se os problemas práticos ocorridos durante a realização. Fatores econômicos, que pesam muito numa engenharia cara como a de computadores, forçaram compromissos entre o ideal e o real. Mesmo assim procurou-se utilizar material de boa qualidade (especialmente no que concerne o "hardware", como chaves, teclas, etc.), a fim de evitar eventuais defeitos intermitentes, que são o pesadelo do projetista.

A utilização de placas para fiação "wire-wrap", aliada a um trabalho de bancada sistemático, com documentação detalhada e atualizada dos circuitos e fiação, e esquemas de teste cuidadosamente elaborados, permitiu que a montagem e testes finais

fossem concluidos após quatro meses do seu início.

A montagem do microcomputador foi de grande utilidade para o melhor conhecimento da 8008 (só conhecemos realmente um computador quando sentamos frente a él). Com o protótipo pode-se corrigir e completar o material informativo do manual da INTEL, cuja primeira edição contém inúmeros êrros, e adaptar o simulador a todas as idiossincrasias da 8008, tornando-o mais completo que o próprio manual.

O universo dos microprocessadores não se restringe à 8008. Outras companhias já lançaram modelos mais ou menos sofisticados que a CPU da INTEL (a própria INTEL já se superou com o microprocessador 8080), e a tendência é que mais e mais empresas entrem nêste mercado. A grande incógnita hoje é o futuro dos micros frente aos minis, ou, quem sabe, o futuro dos minis, que vêm seu império atacado por anões. Talvez se encontre a resposta no fato que várias companhias de minicomputadores já incorporaram circuitos LSI de grande complexidade a suas máquinas (será que passarão a se chamar microcomputadores?).

O certo de tudo isso é que os microprocessadores abriram uma nova frente no desenvolvimento de sistemas digitais, e o projetista atualizado sempre os incluirá na lista de possíveis soluções.

B I B L I O G R A F I A

1. "8008 8-bit Parallel Central Processor Unit" Intel Corp., November 1972.
2. Bruce Gladstone "Designing with microprocessors instead of wired logic asks more of designers", Electronics, October 11, 1973, p.91.

A P E N D I C E ^ A

## CIRCUITOS

Ilustração dos circuitos do protótipo.

**figura A.1 Processador**

Unidade central de processamento, "interface" TTL-MOS  
MOS-TTL para a INTEL 8008 e decodificação do estado  
("status bits" S0, S1 e S2).

**figura A.2 Processador**

Obtenção dos ciclos, sinais de carregamento para RL e  
RH e amostragem da barra E.

**figura A.3 Processador**

Registros RL e RH

**figura A.4 Processador**

Geração do pulso de escrita em memória e sincronização  
do sinal de interrupção.

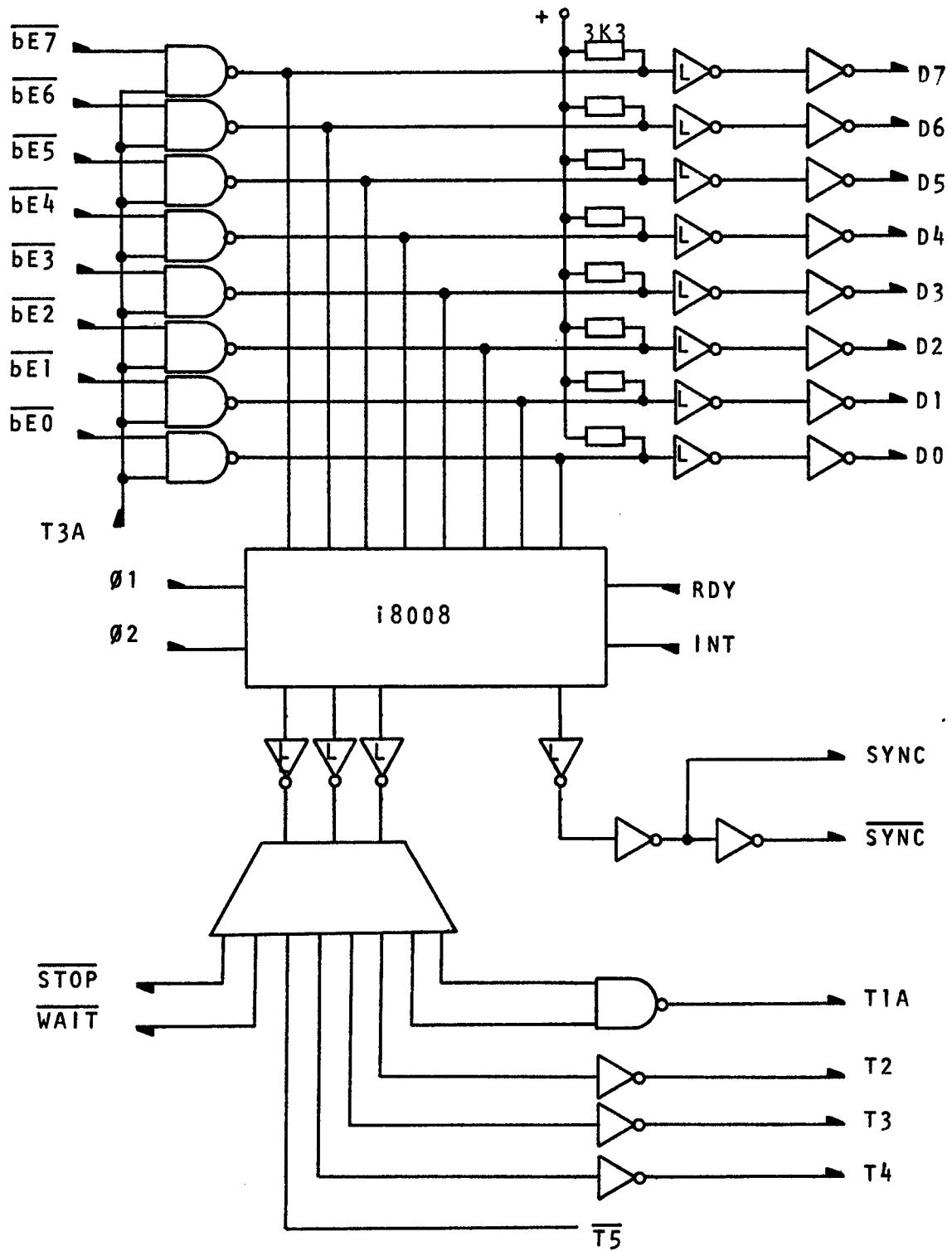


fig.A.1

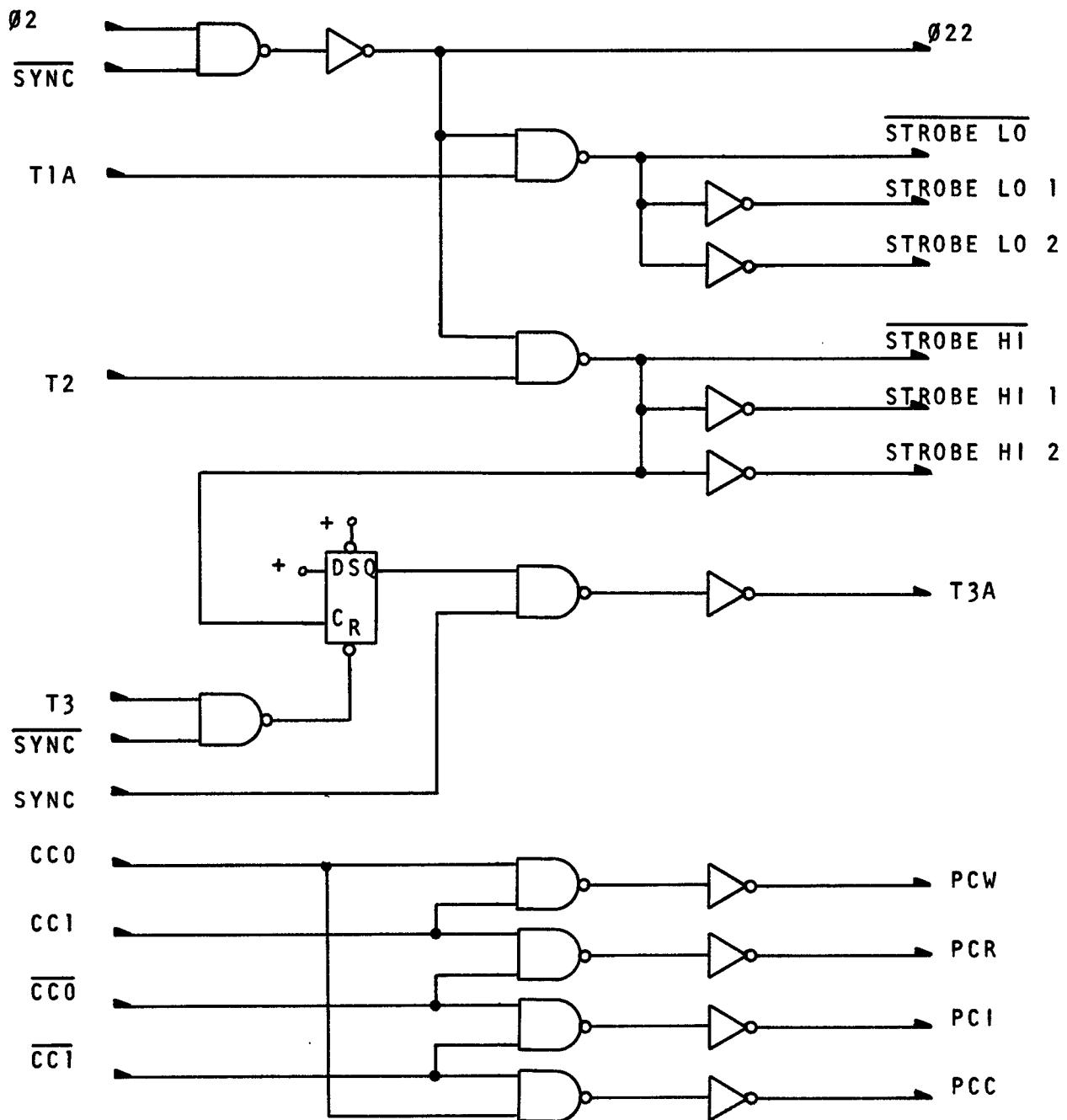


fig.A.2

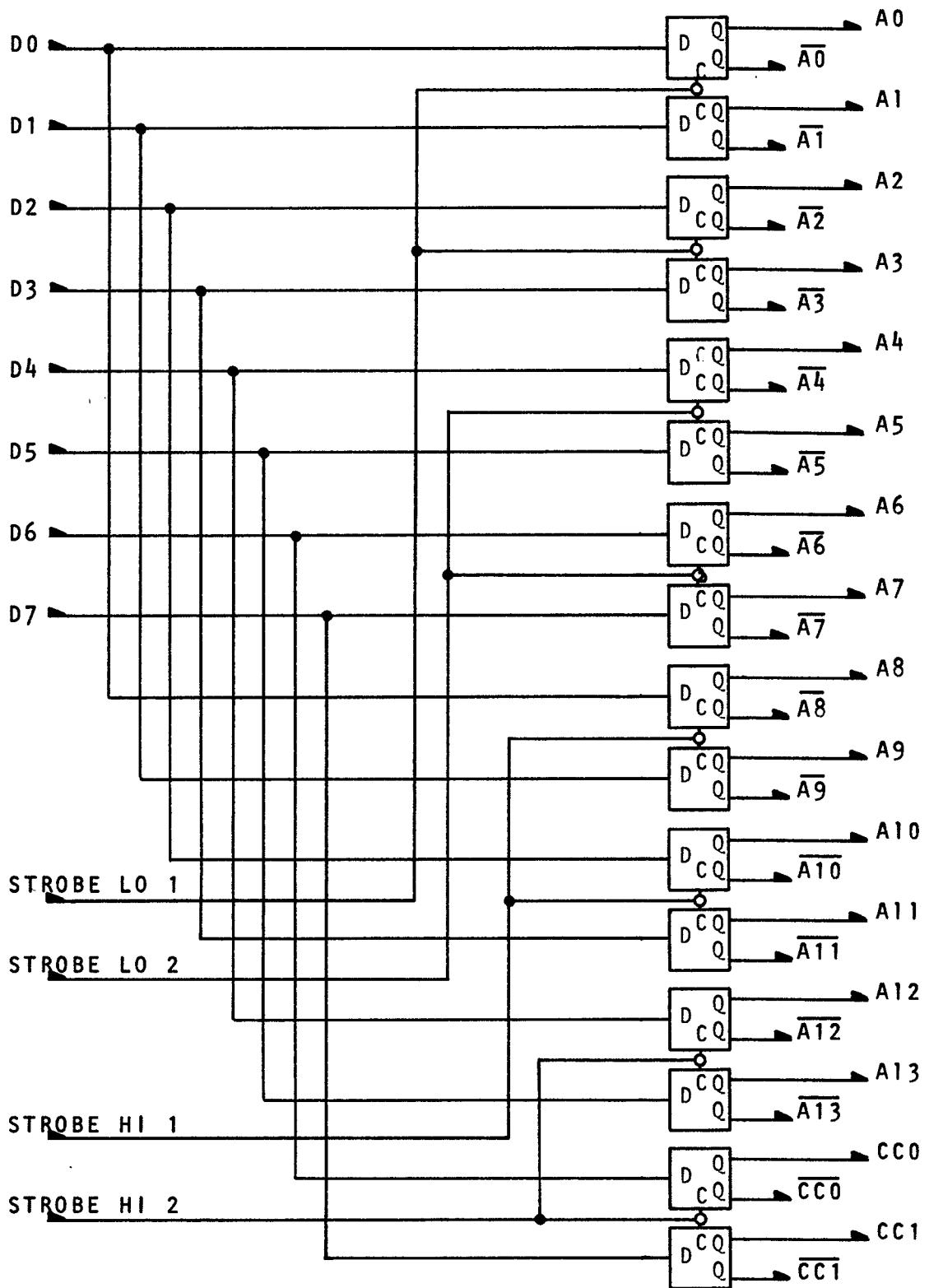


fig A.3

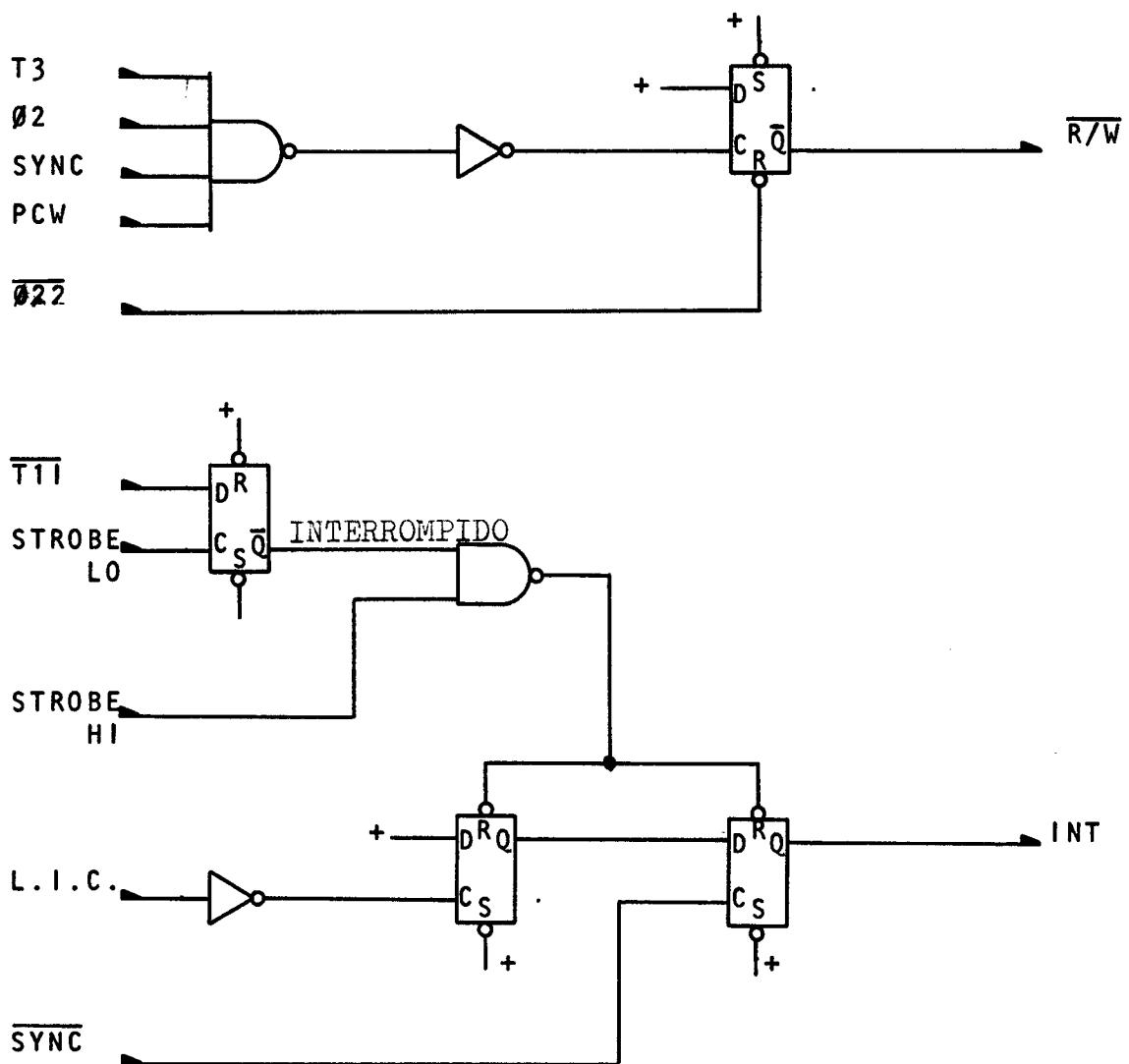


fig A.4

**figura A.5 Memória**

Oito módulos de 256 x 1 bits (INTEL 1101A).

**figura A.6 Periféricos**

Registros periféricos 37, 17 e 7. Registro de armazenamento das condições C, Z, S e P. Duas LEDs (Light Emitting Diodes), TI 209, para WAIT e STOP.

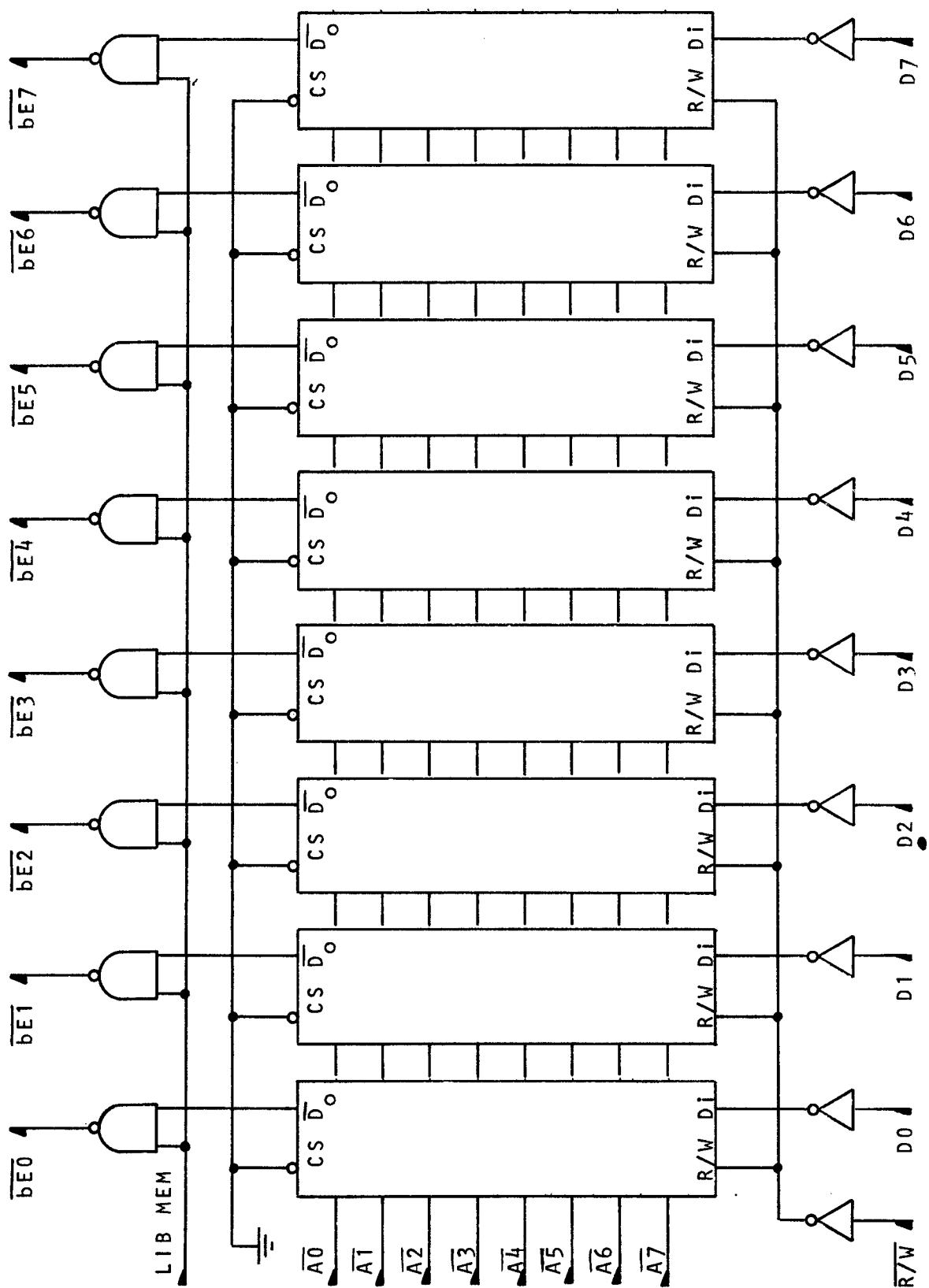


fig A.5

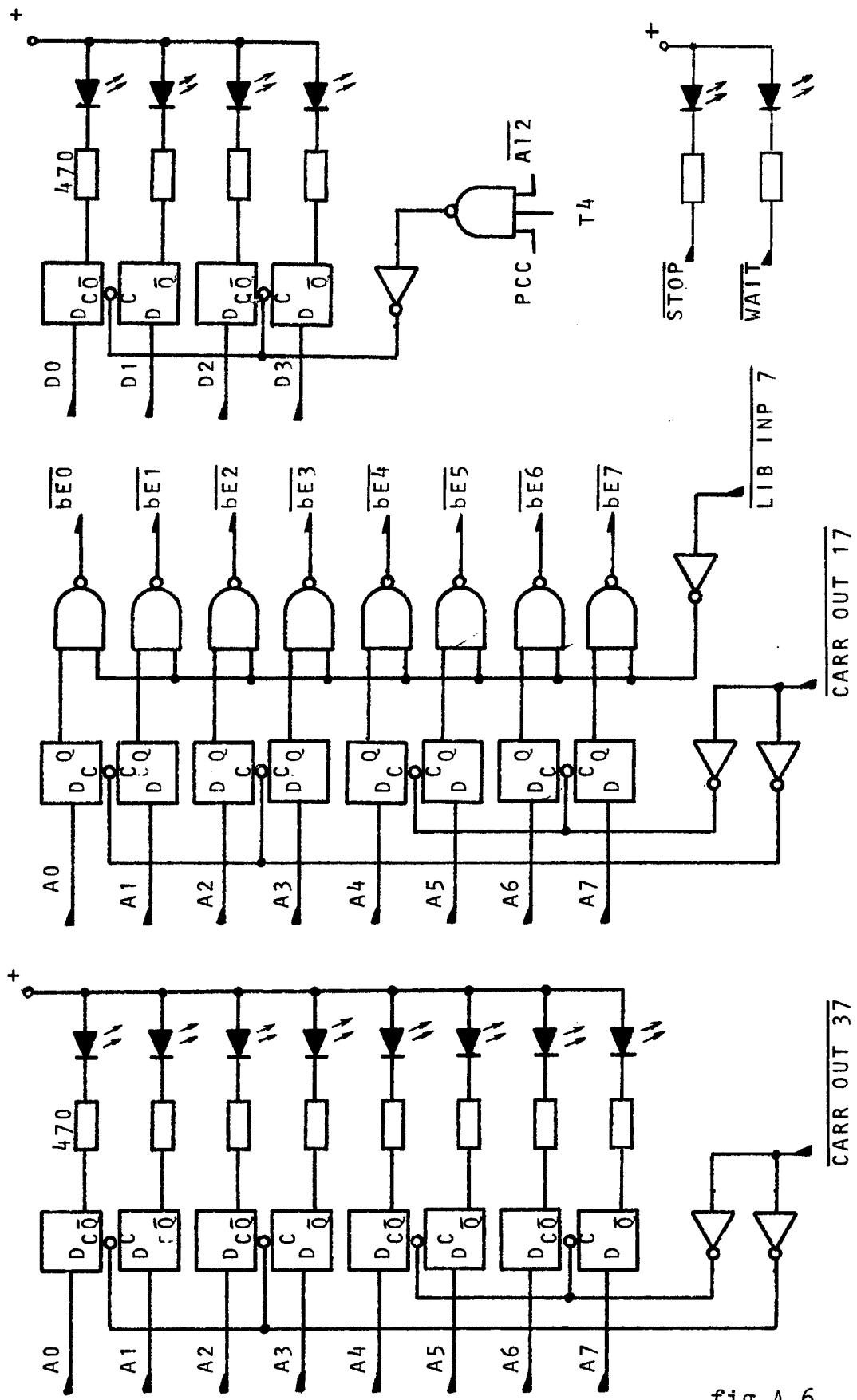


fig A.6

**figura A.7 Painel**

Teclas para controle de acesso a memória. Filtragem dos sinais (circuitos "anti-bounce"). Geração do enderêço da primeira instrução na MAPRO ( $\overline{\text{MEM}}$ )

**figura A.8 Painel**

Teclas para controle do processador. Filtragem dos sinais. Geração do enderêço da primeira instrução ( $\overline{\text{CPU}}$ , R1, R2, R3).

**figura A.9 Painel**

Contador de enderêço da MAPRO. O sinal gerado com os sinais do processador, é diferenciado por um circuito RC para obtenção de um pulso de 50 ns.

**figura A.10 MAPRO**

Decodificação do enderêço. Matriz de diodos. Circuitos de geração de interrupção.

**figura A.11 Painel**

Registro RP e lâmpadas para visualização de seu conteúdo.

**figura A.12 Painel**

Circuito usado na obtenção do segundo octeto das instruções longas. Flip-flop para identificação das instruções de referencia imediata e de referencia à memoria sob interrupção.

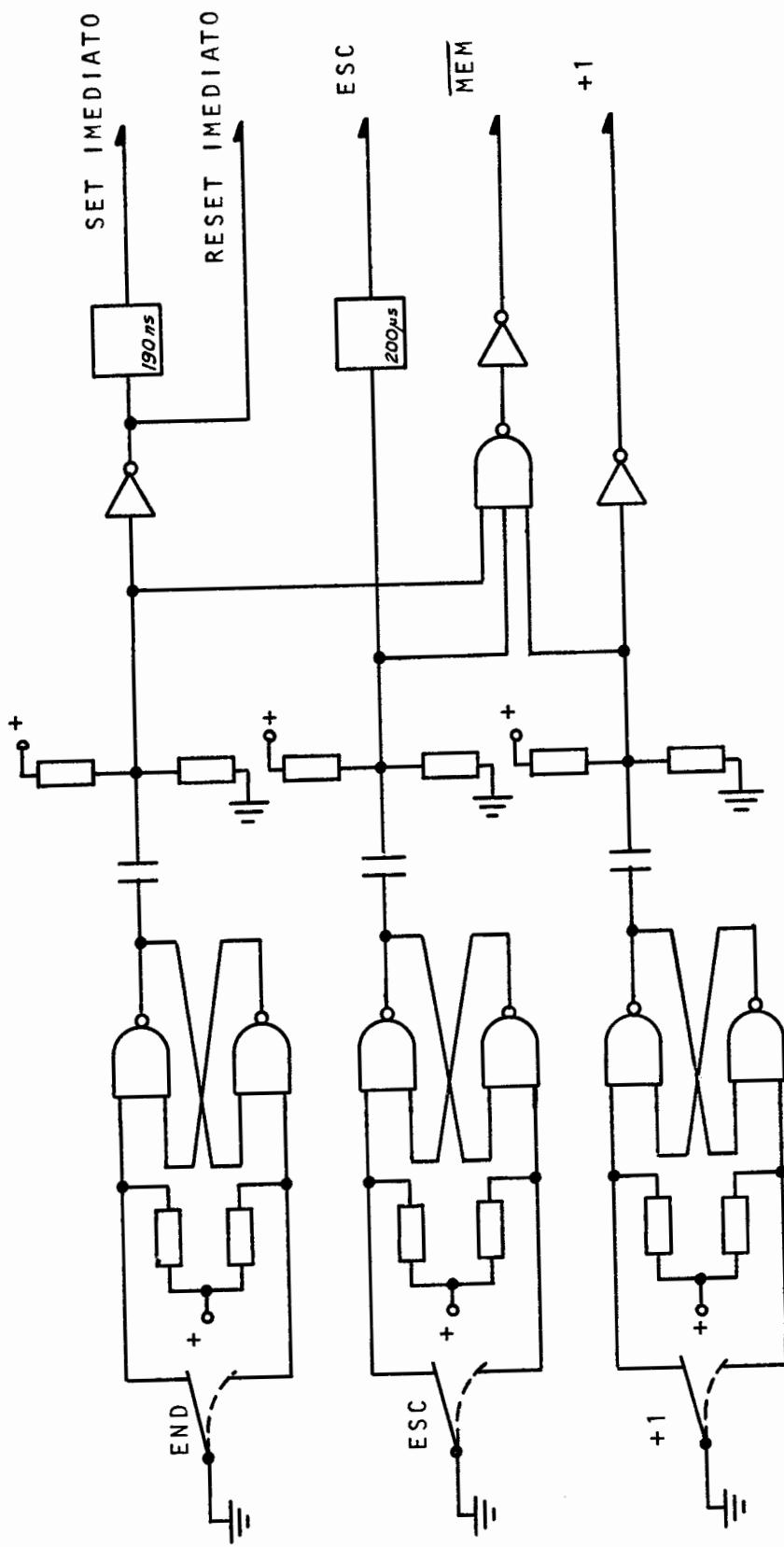


fig A.7

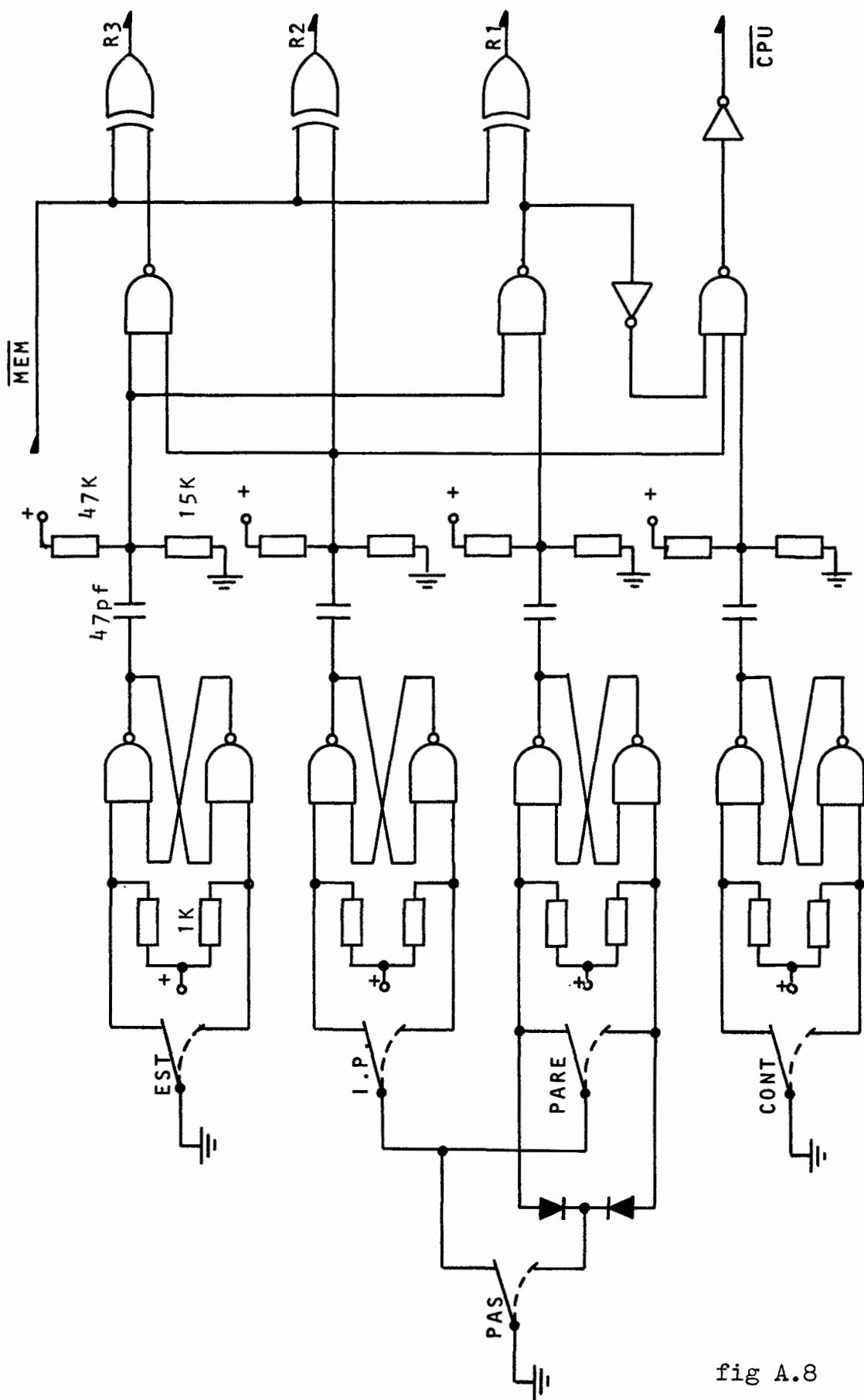


fig A.8

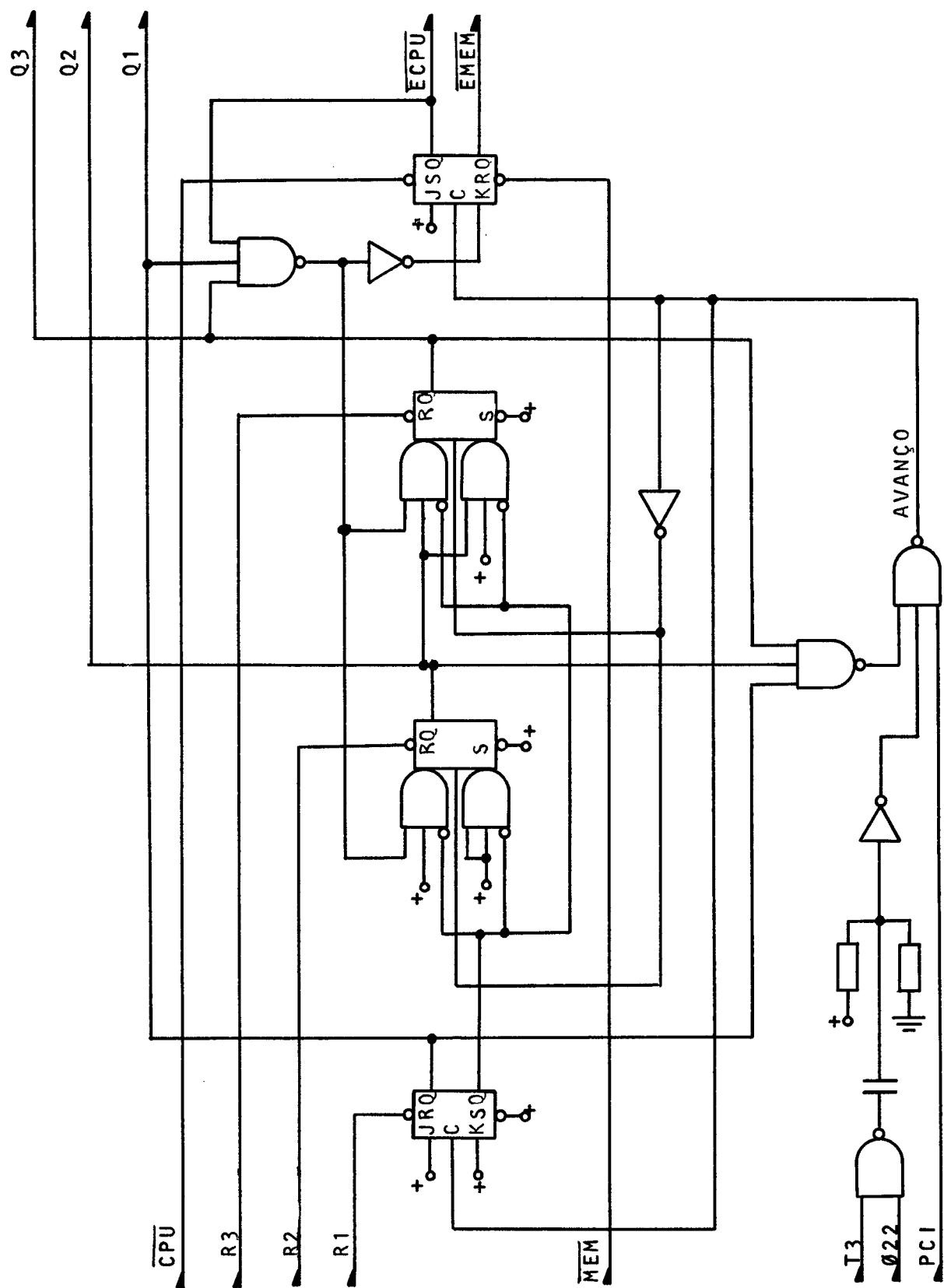


fig A.9

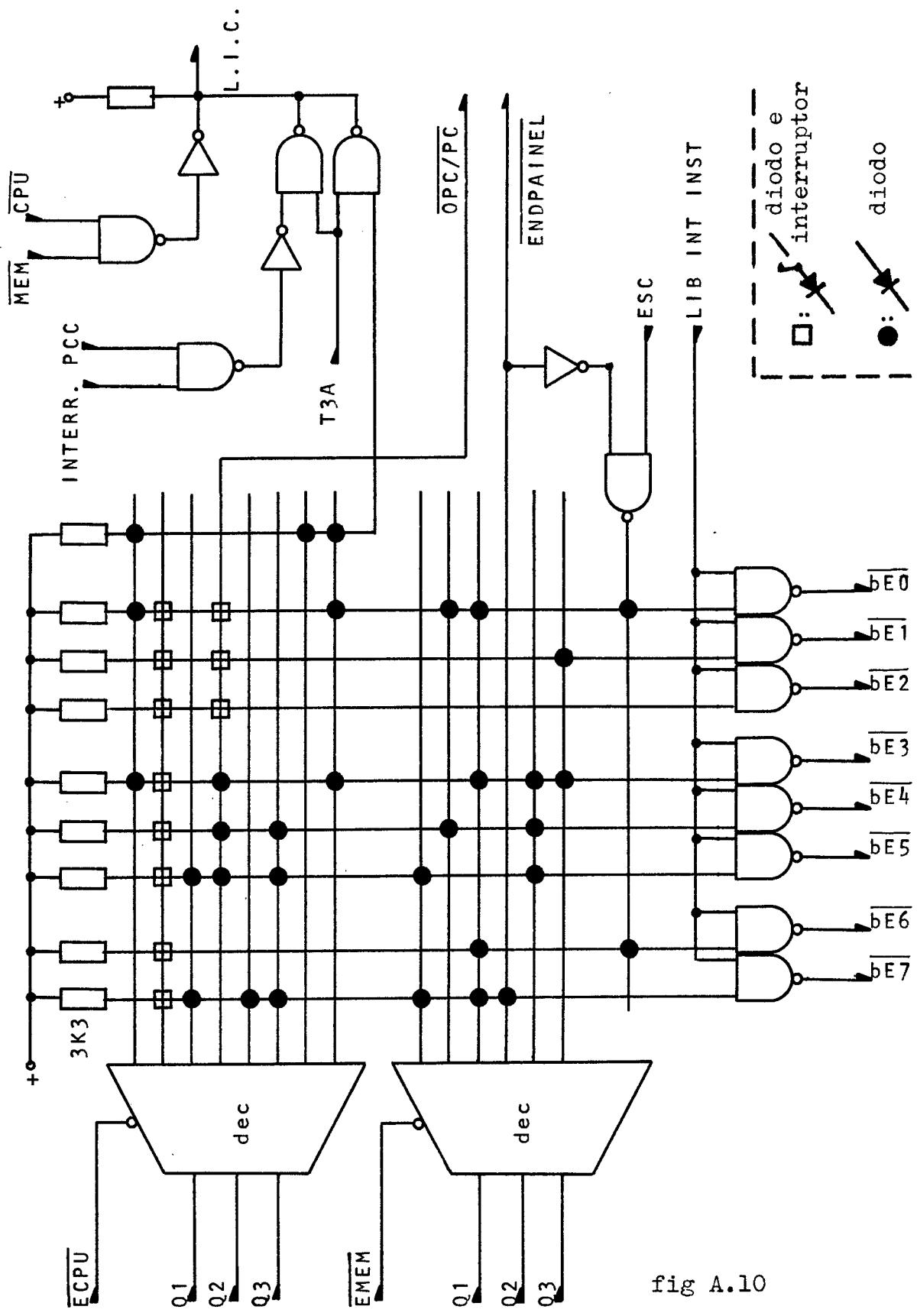


fig A.10

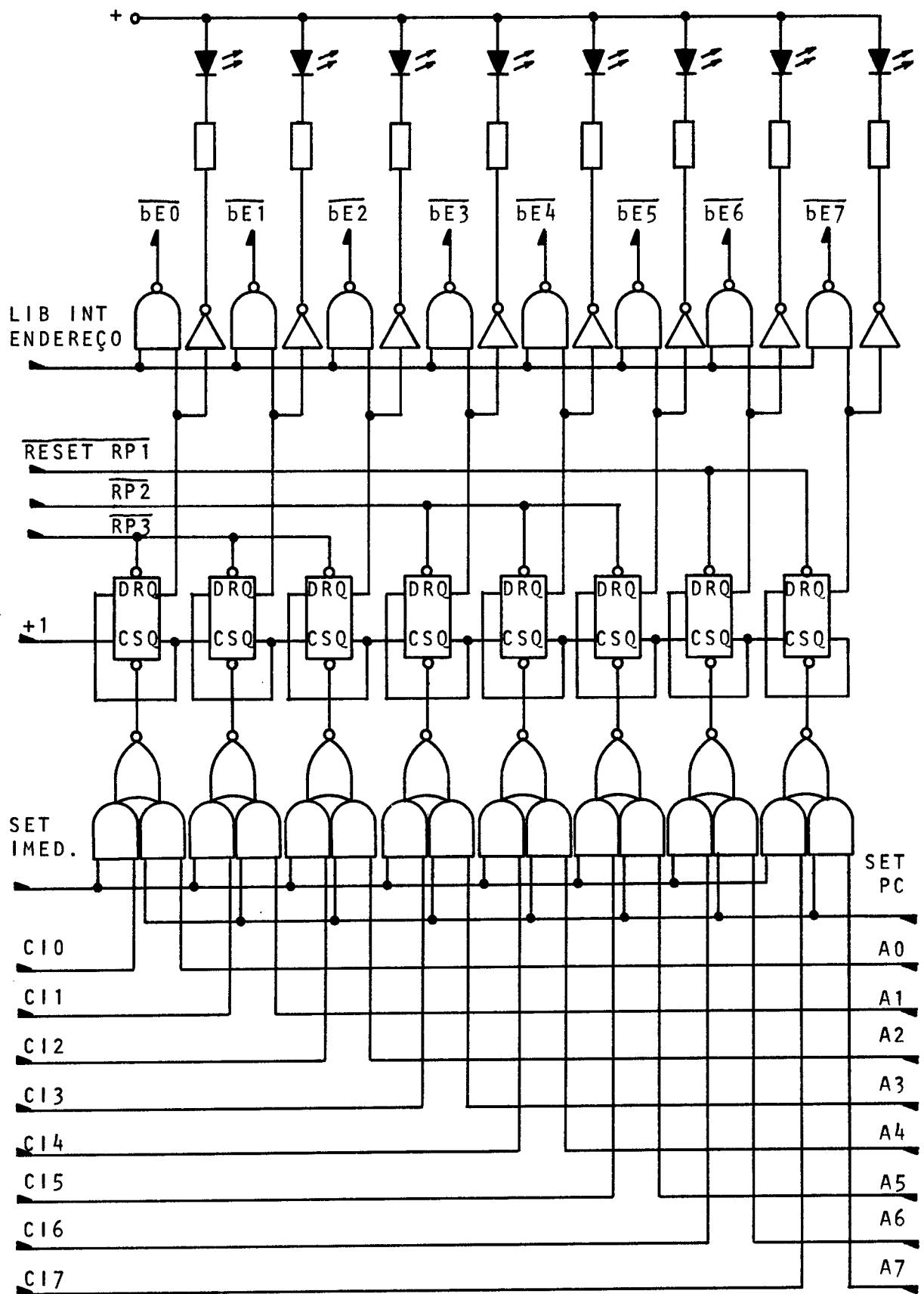


fig A.11

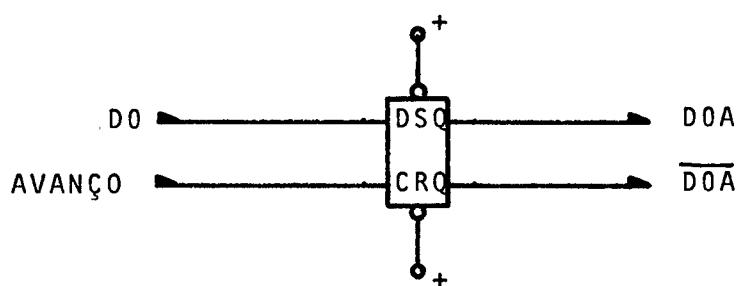
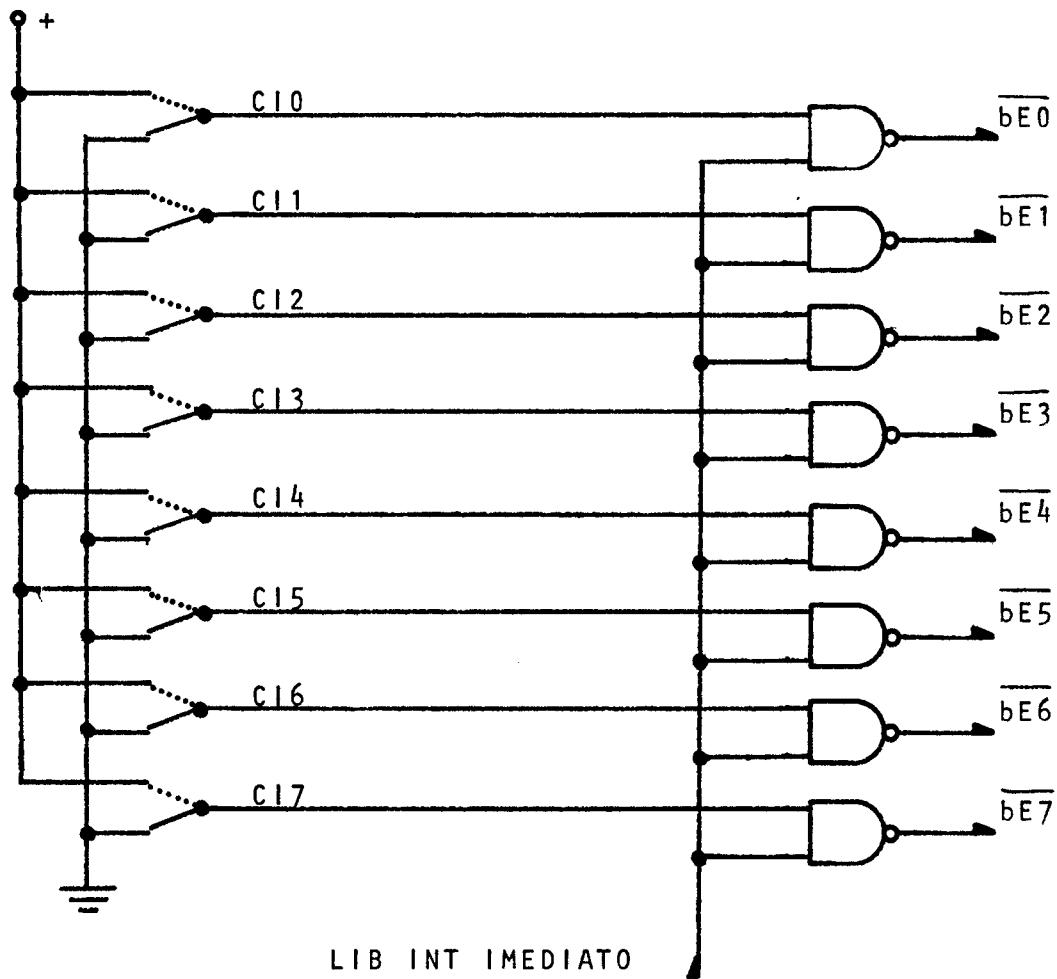


fig A.12

figura A.14 Barra E, painel e periféricos

Circuitos para carregamento dos periféricos, multiplexação da barra E e carregamento de RP.

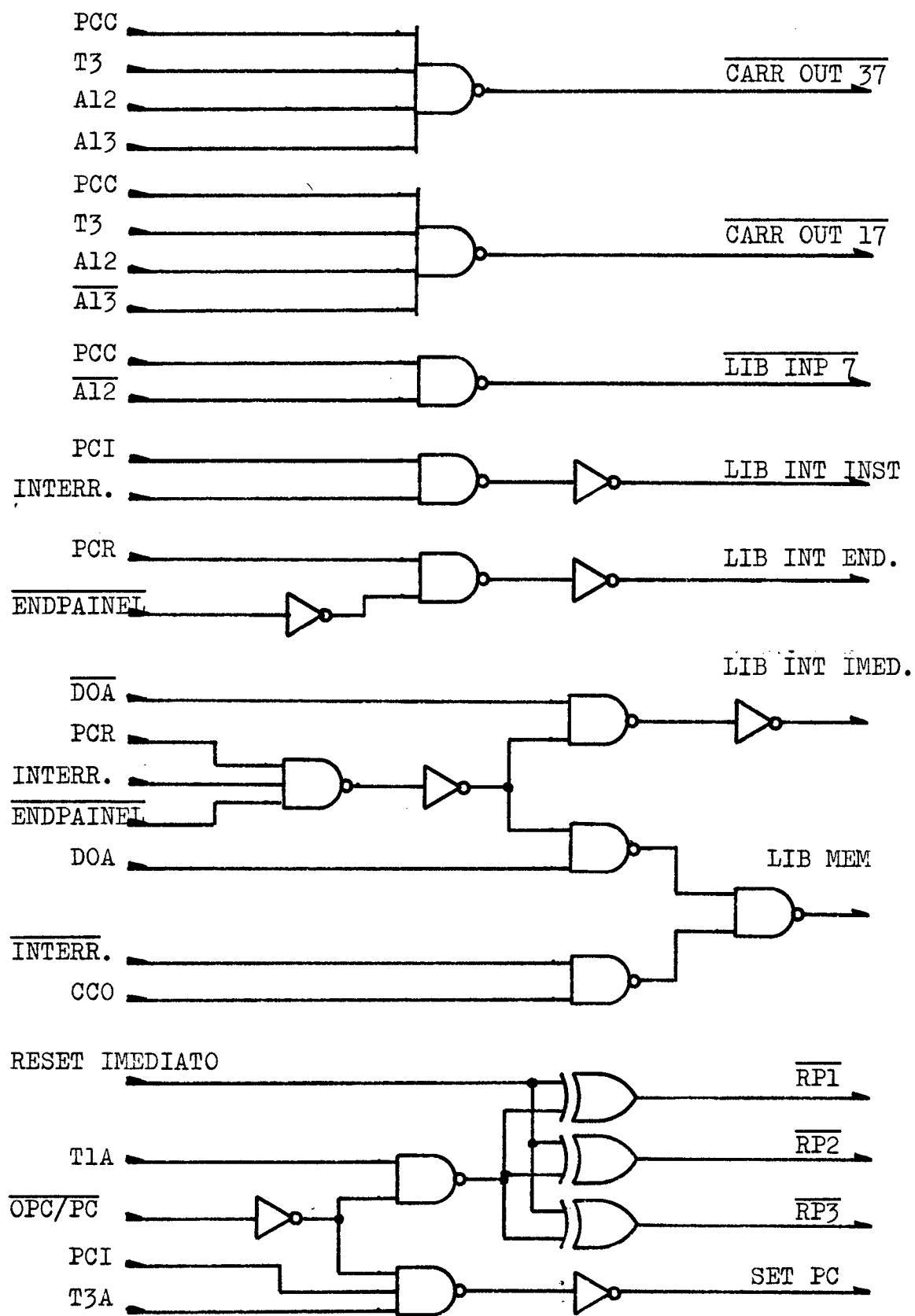


fig A.14

A P E N D I C E    B

## COMO USAR O SIMULADOR

Os dados do simulador serão constituidos por cartões de controle e cartões de dado ou programa. Esses últimos terão o código binário da instrução perfurado nas 8 primeiras colunas do cartão. As colunas de 9 a 72 estão reservadas para algum comentário e as de 73 a 80 para o nome da instrução se o programador desejar. Apenas o código binário é obrigatório.

Os cartões de programa virão precedidos por cartões (sem formato) que irão especificar o primeiro e último endereço onde deve ser carregado o programa em memória.

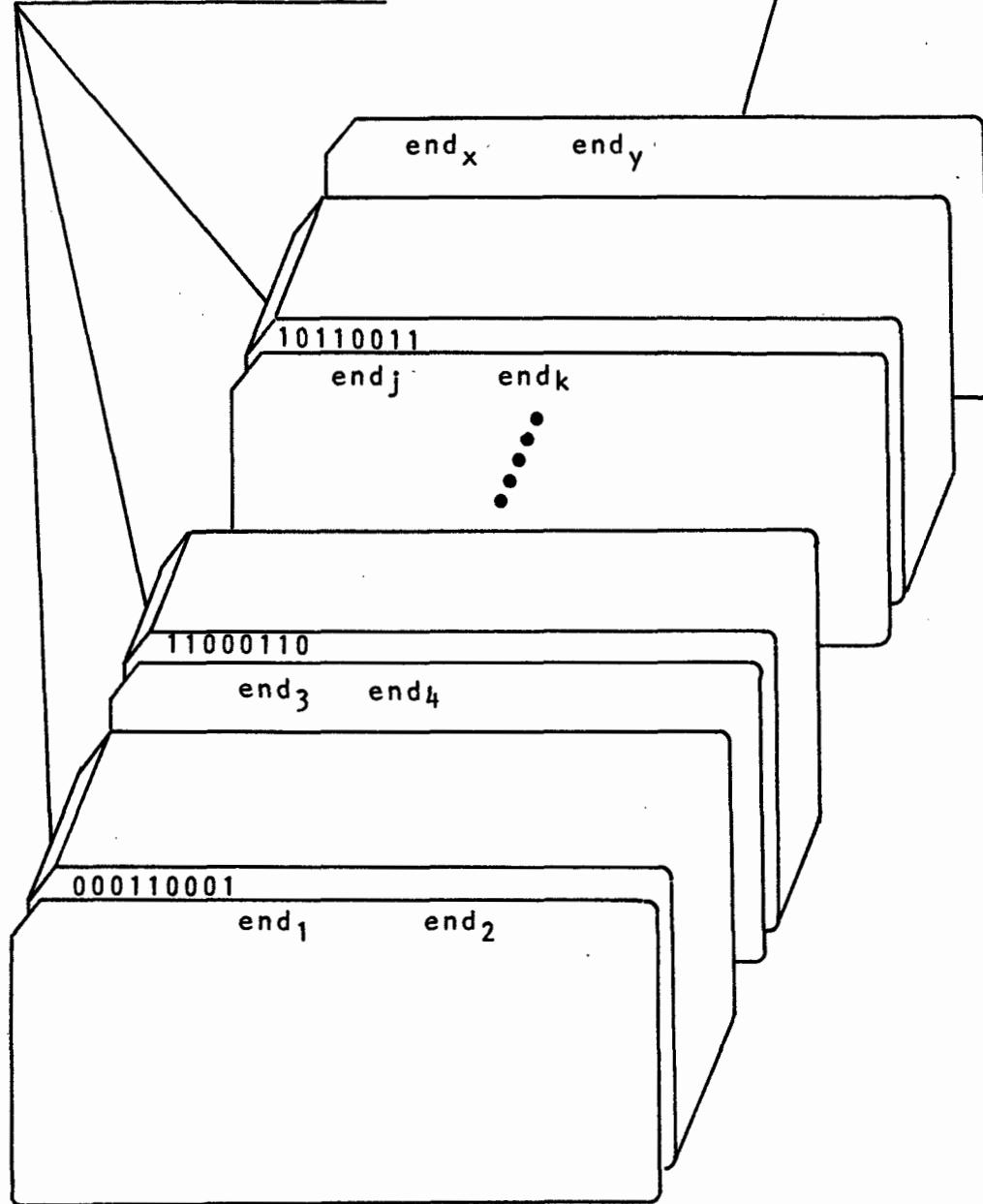
Os cartões dos programas:

CARTÃO DE FINALIZAÇÃO

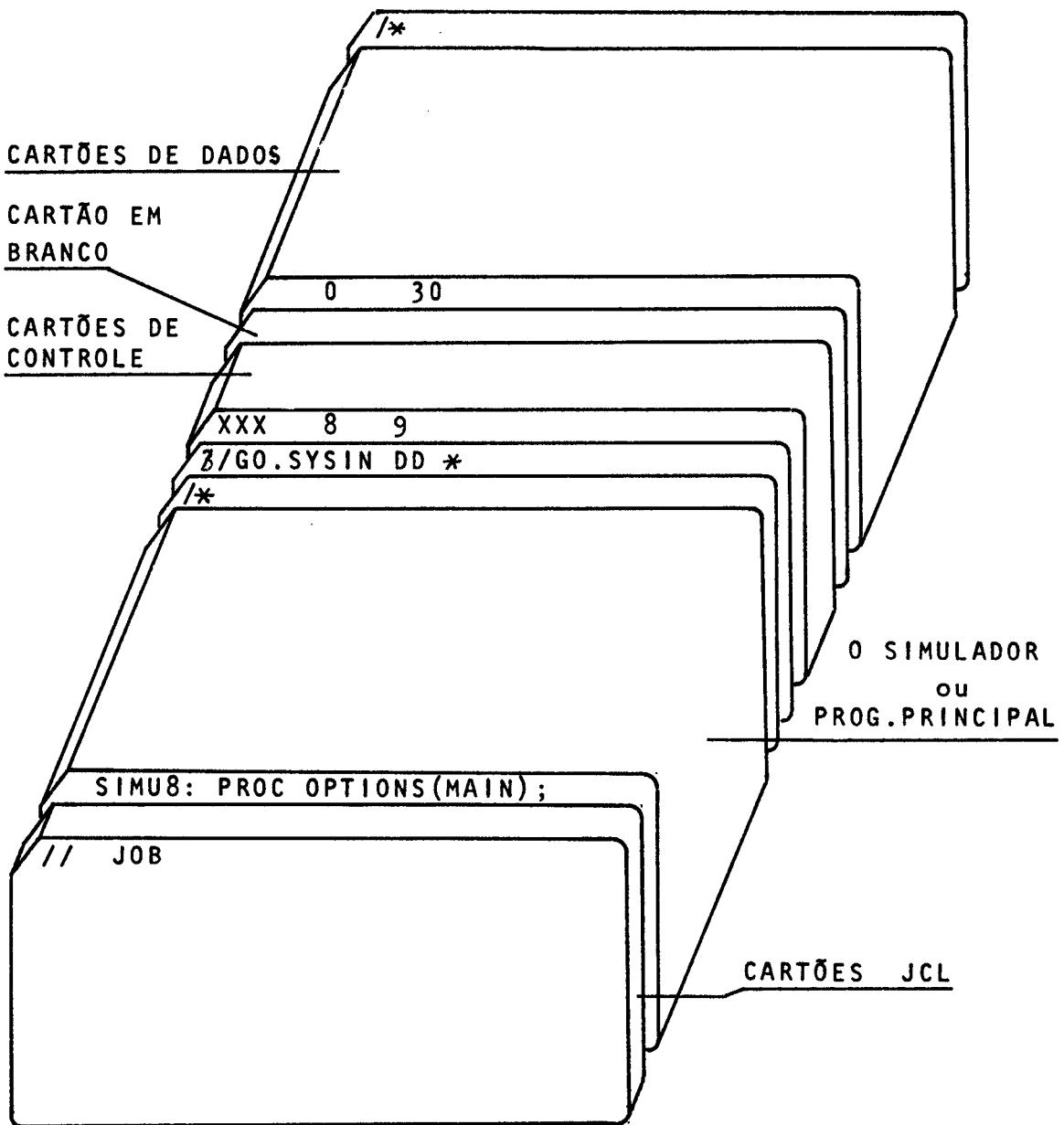
$\text{end}_x > \text{end}_y$

$(\text{end}_i - \text{end}_j + 1)$

CARTÕES DE INSTRUÇÃO



Disposição dos cartões no simulador:



CARTÕES DE CONTROLE	NOME	DEFINE	OBSERVAÇÃO	CARTÕES	"DEFAULT"
Cartão PAG	PAG	tamanho da página	deve vir antes dos cartões tipos	0 a 1	256
Cartões TIPO	ROM RAM EQU	pág. ROM pág. RAM pág. equival.	podem vir em qualquer ordem após o cartão PAG	0 a $\infty$	0 cartões implica em páginas RAM; 1 ou mais implica em acesso programado às páginas não definidas.
ZER		pág. sô 1ê 0			
UM		pág. sô 1ê 255			
Cartão IMP	IMP	pts. de quebra	pode vir em qualquer posição	0 a 1	0 a 16384, ie, toda a memória
Cartão BRANCO	BBB	fim dos cartões de controle	é o último cartão de controle	1	(esse cartão é obrigatório)

FORMATO DOS CARTÕES DE CONTROLE

<u>coluna</u>	<u>fg.</u>	<u>PAG</u>	<u>ROM</u>	<u>ZER</u>	<u>UM</u>	<u>RAM</u>	<u>EQU</u>	<u>IMP</u>
1 a 10	nome	PAG	ROM	ZER	UM	RAM	EQU	IMP
11 a 15	t1	tam. pág.	tempo leitura					
16 a 20	te			tempo escrita				
21 a 25	pm(1)							enderêço tl(incl)
26 a 30	xm(1)							ao end. te(excl)
31 a 35	pm(2)							
36 a 40	xm(2)							
41 a 45	pm(3)							
46 a 50	xm(3)							
51 a 55	pm(4)							
56 a 60	xm(4)							
61 a 65	pm(5)							
66 a 70	xm(5)							
71 a 75	pm(6)							
76 a 80	xm(6)							

página pm(i) inclusiva, a  
 página xm(i) exclusiva,  
 onde i varia de 1 a 6

pm(i-1)=pm(i)  
 xm(i-1)=pm(i)+k  
 pm(i-1)=pm(i)+k+1  
 pm(i-1)+j=xm(i)-1  
 onde i=2,4,6

pm(i-1)=pm(i)  
 xm(i-1)=pm(i)+k  
 pm(i-1)=pm(i)+k+1  
 pm(i-1)+j=xm(i)-1  
 onde i=2,4,6

-A página pode ter qualquer valor que seja uma potência de dois entre  $1(2^0)$  e  $16384(2^{14})$

-A fg. nome é "left-justified"; as outras são "right-justified".

A P E N D I C E C

LISTAGENS

Programa em linguagem PL/1 para a simulação de um micro-computador que usa a 8008.

Este programa exige de 90 a 100 K de memória.

```
SI MIR: PROCEDURE OPTIONS (MAIN);
ON ENDFILE(SYSIN) GOTO GRAN_FINAL;
NOVO_PROGRAMA: BEGIN;
ON ENDPAGE(SYSPRINT) BEGIN; PUT PAGE; PUT LINE(30);
IF FIM_DA_PARTE_INICIAL THEN
PUT EDIT {IPC PC INST C Z S P A B C D E H L M', SIMU0011
,ESTADOS'}(COL(19),A,COL(97),A); FND;
SIMU0000
SIMU0005
SIMU0006
SIMU0012
```

```

/*
  DECLARACAO E INICIALIZACAO DAS VARIAVEIS PARA 8008
  ELEMENTOS DE MEMORIA DO MICRO PROCESSADOR
  FLIP FLOPS DE CONDICAO: FFCOND(0)=CARRY=BORROW
  */

DCL / * ELEMENTOS DE MEMORIA DO MICRO PROCESSADOR
      FLIP FLOPS DE CONDICAO: FFCOND(0)=CARRY=BORROW
      1 ZERO
      2 SYGN
      3 PRTY
      4
      5
      6 ACUMULADOR=RFGINDEX(0)
      7
      8
      9
      10
      11
      12
      13
      14
      15
      16
      17
      18
      19
      20
      21
      22
      23
      24
      25
      26
      27
      28
      29
      30
      31
      32
      33
      34
      35
      36
      37
      38
      39
      40
      41
      42
      43
      44
      45
      46
      47
      48
      49
      50
      51
      52
      53
      54
      55
      56
      57
      58
      59
      60
      61
      62
      63
      64
      65
      66
      67
      68
      69
      70
      71
      72
      73
      74
      75
      76
      77
      78
      79
      80
      81
      82
      83
      84
      85
      86
      87
      88
      89
      90
      91
      92
      93
      94
      95
      96
      97
      98
      99
      100
      101
      102
      103
      104
      105
      106
      107
      108
      109
      110
      111
      112
      113
      114
      115
      116
      117
      118
      119
      120
      121
      122
      123
      124
      125
      126
      127
      128
      129
      130
      131
      132
      133
      134
      135
      136
      137
      138
      139
      140
      141
      142
      143
      144
      145
      146
      147
      148
      149
      150
      151
      152
      153
      154
      155
      156
      157
      158
      159
      160
      161
      162
      163
      164
      165
      166
      167
      168
      169
      170
      171
      172
      173
      174
      175
      176
      177
      178
      179
      180
      181
      182
      183
      184
      185
      186
      187
      188
      189
      190
      191
      192
      193
      194
      195
      196
      197
      198
      199
      200
      201
      202
      203
      204
      205
      206
      207
      208
      209
      210
      211
      212
      213
      214
      215
      216
      217
      218
      219
      220
      221
      222
      223
      224
      225
      226
      227
      228
      229
      230
      231
      232
      233
      234
      235
      236
      237
      238
      239
      240
      241
      242
      243
      244
      245
      246
      247
      248
      249
      250
      251
      252
      253
      254
      255
      256
      257
      258
      259
      260
      261
      262
      263
      264
      265
      266
      267
      268
      269
      270
      271
      272
      273
      274
      275
      276
      277
      278
      279
      280
      281
      282
      283
      284
      285
      286
      287
      288
      289
      290
      291
      292
      293
      294
      295
      296
      297
      298
      299
      300
      301
      302
      303
      304
      305
      306
      307
      308
      309
      310
      311
      312
      313
      314
      315
      316
      317
      318
      319
      320
      321
      322
      323
      324
      325
      326
      327
      328
      329
      330
      331
      332
      333
      334
      335
      336
      337
      338
      339
      340
      341
      342
      343
      344
      345
      346
      347
      348
      349
      350
      351
      352
      353
      354
      355
      356
      357
      358
      359
      360
      361
      362
      363
      364
      365
      366
      367
      368
      369
      370
      371
      372
      373
      374
      375
      376
      377
      378
      379
      380
      381
      382
      383
      384
      385
      386
      387
      388
      389
      390
      391
      392
      393
      394
      395
      396
      397
      398
      399
      400
      401
      402
      403
      404
      405
      406
      407
      408
      409
      410
      411
      412
      413
      414
      415
      416
      417
      418
      419
      420
      421
      422
      423
      424
      425
      426
      427
      428
      429
      430
      431
      432
      433
      434
      435
      436
      437
      438
      439
      440
      441
      442
      443
      444
      445
      446
      447
      448
      449
      450
      451
      452
      453
      454
      455
      456
      457
      458
      459
      460
      461
      462
      463
      464
      465
      466
      467
      468
      469
      470
      471
      472
      473
      474
      475
      476
      477
      478
      479
      480
      481
      482
      483
      484
      485
      486
      487
      488
      489
      490
      491
      492
      493
      494
      495
      496
      497
      498
      499
      500
      501
      502
      503
      504
      505
      506
      507
      508
      509
      510
      511
      512
      513
      514
      515
      516
      517
      518
      519
      520
      521
      522
      523
      524
      525
      526
      527
      528
      529
      530
      531
      532
      533
      534
      535
      536
      537
      538
      539
      540
      541
      542
      543
      544
      545
      546
      547
      548
      549
      550
      551
      552
      553
      554
      555
      556
      557
      558
      559
      560
      561
      562
      563
      564
      565
      566
      567
      568
      569
      570
      571
      572
      573
      574
      575
      576
      577
      578
      579
      580
      581
      582
      583
      584
      585
      586
      587
      588
      589
      590
      591
      592
      593
      594
      595
      596
      597
      598
      599
      600
      601
      602
      603
      604
      605
      606
      607
      608
      609
      610
      611
      612
      613
      614
      615
      616
      617
      618
      619
      620
      621
      622
      623
      624
      625
      626
      627
      628
      629
      630
      631
      632
      633
      634
      635
      636
      637
      638
      639
      640
      641
      642
      643
      644
      645
      646
      647
      648
      649
      650
      651
      652
      653
      654
      655
      656
      657
      658
      659
      660
      661
      662
      663
      664
      665
      666
      667
      668
      669
      670
      671
      672
      673
      674
      675
      676
      677
      678
      679
      680
      681
      682
      683
      684
      685
      686
      687
      688
      689
      690
      691
      692
      693
      694
      695
      696
      697
      698
      699
      700
      701
      702
      703
      704
      705
      706
      707
      708
      709
      710
      711
      712
      713
      714
      715
      716
      717
      718
      719
      720
      721
      722
      723
      724
      725
      726
      727
      728
      729
      730
      731
      732
      733
      734
      735
      736
      737
      738
      739
      740
      741
      742
      743
      744
      745
      746
      747
      748
      749
      750
      751
      752
      753
      754
      755
      756
      757
      758
      759
      760
      761
      762
      763
      764
      765
      766
      767
      768
      769
      770
      771
      772
      773
      774
      775
      776
      777
      778
      779
      779
      780
      781
      782
      783
      784
      785
      786
      787
      788
      789
      790
      791
      792
      793
      794
      795
      796
      797
      798
      799
      800
      801
      802
      803
      804
      805
      806
      807
      808
      809
      8010
      8011
      8012
      8013
      8014
      8015
      8016
      8017
      8018
      8019
      8020
      8021
      8022
      8023
      8024
      8025
      8026
      8027
      8028
      8029
      8030
      8031
      8032
      8033
      8034
      8035
      8036
      8037
      8038
      8039
      8040
      8041
      8042
      8043
      8044
      8045
      8046
      8047
      8048
      8049
      8050
      8051
      8052
      8053
      8054
      8055
      8056
      8057
      8058
      8059
      8060
      8061
      8062
      8063
      8064
      8065
      8066
      8067
      8068
      8069
      8070
      8071
      8072
      8073
      8074
      8075
      8076
      8077
      8078
      8079
      8080
      8081
      8082
      8083
      8084
      8085
      8086
      8087
      8088
      8089
      80810
      80811
      80812
      80813
      80814
      80815
      80816
      80817
      80818
      80819
      80820
      80821
      80822
      80823
      80824
      80825
      80826
      80827
      80828
      80829
      80830
      80831
      80832
      80833
      80834
      80835
      80836
      80837
      80838
      80839
      80840
      80841
      80842
      80843
      80844
      80845
      80846
      80847
      80848
      80849
      80850
      80851
      80852
      80853
      80854
      80855
      80856
      80857
      80858
      80859
      80860
      80861
      80862
      80863
      80864
      80865
      80866
      80867
      80868
      80869
      80870
      80871
      80872
      80873
      80874
      80875
      80876
      80877
      80878
      80879
      80880
      80881
      80882
      80883
      80884
      80885
      80886
      80887
      80888
      80889
      808810
      808811
      808812
      808813
      808814
      808815
      808816
      808817
      808818
      808819
      808820
      808821
      808822
      808823
      808824
      808825
      808826
      808827
      808828
      808829
      808830
      808831
      808832
      808833
      808834
      808835
      808836
      808837
      808838
      808839
      808840
      808841
      808842
      808843
      808844
      808845
      808846
      808847
      808848
      808849
      808850
      808851
      808852
      808853
      808854
      808855
      808856
      808857
      808858
      808859
      808860
      808861
      808862
      808863
      808864
      808865
      808866
      808867
      808868
      808869
      8088610
      8088611
      8088612
      8088613
      8088614
      8088615
      8088616
      8088617
      8088618
      8088619
      8088620
      8088621
      8088622
      8088623
      8088624
      8088625
      8088626
      8088627
      8088628
      8088629
      8088630
      8088631
      8088632
      8088633
      8088634
      8088635
      8088636
      8088637
      8088638
      8088639
      8088640
      8088641
      8088642
      8088643
      8088644
      8088645
      8088646
      8088647
      8088648
      8088649
      8088650
      8088651
      8088652
      8088653
      8088654
      8088655
      8088656
      8088657
      8088658
      8088659
      8088660
      8088661
      8088662
      8088663
      8088664
      8088665
      8088666
      8088667
      8088668
      8088669
      80886610
      80886611
      80886612
      80886613
      80886614
      80886615
      80886616
      80886617
      80886618
      80886619
      80886620
      80886621
      80886622
      80886623
      80886624
      80886625
      80886626
      80886627
      80886628
      80886629
      80886630
      80886631
      80886632
      80886633
      80886634
      80886635
      80886636
      80886637
      80886638
      80886639
      80886640
      80886641
      80886642
      80886643
      80886644
      80886645
      80886646
      80886647
      80886648
      80886649
      80886650
      80886651
      80886652
      80886653
      80886654
      80886655
      80886656
      80886657
      80886658
      80886659
      80886660
      80886661
      80886662
      80886663
      80886664
      80886665
      80886666
      80886667
      80886668
      80886669
      808866610
      808866611
      808866612
      808866613
      808866614
      808866615
      808866616
      808866617
      808866618
      808866619
      808866620
      808866621
      808866622
      808866623
      808866624
      808866625
      808866626
      808866627
      808866628
      808866629
      808866630
      808866631
      808866632
      808866633
      808866634
      808866635
      808866636
      808866637
      808866638
      808866639
      808866640
      808866641
      808866642
      808866643
      808866644
      808866645
      808866646
      808866647
      808866648
      808866649
      808866650
      808866651
      808866652
      808866653
      808866654
      808866655
      808866656
      808866657
      808866658
      808866659
      808866660
      808866661
      808866662
      808866663
      808866664
      808866665
      808866666
      808866667
      808866668
      808866669
      8088666610
      8088666611
      8088666612
      8088666613
      8088666614
      8088666615
      8088666616
      8088666617
      8088666618
      8088666619
      8088666620
      8088666621
      8088666622
      8088666623
      8088666624
      8088666625
      8088666626
      8088666627
      8088666628
      8088666629
      8088666630
      8088666631
      8088666632
      8088666633
      8088666634
      8088666635
      8088666636
      8088666637
      8088666638
      8088666639
      8088666640
      8088666641
      8088666642
      8088666643
      8088666644
      8088666645
      8088666646
      8088666647
      8088666648
      8088666649
      8088666650
      8088666651
      8088666652
      8088666653
      8088666654
      8088666655
      8088666656
      8088666657
      8088666658
      8088666659
      8088666660
      8088666661
      8088666662
      8088666663
      8088666664
      8088666665
      8088666666
      8088666667
      8088666668
      8088666669
      80886666610
      80886666611
      80886666612
      80886666613
      80886666614
      80886666615
      80886666616
      80886666617
      80886666618
      80886666619
      80886666620
      80886666621
      80886666622
      80886666623
      80886666624
      80886666625
      80886666626
      80886666627
      80886666628
      80886666629
      80886666630
      80886666631
      80886666632
      80886666633
      80886666634
      80886666635
      80886666636
      80886666637
      80886666638
      80886666639
      80886666640
      80886666641
      80886666642
      80886666643
      80886666644
      80886666645
      80886666646
      80886666647
      80886666648
      80886666649
      80886666650
      80886666651
      80886666652
      80886666653
      80886666654
      80886666655
      80886666656
      80886666657
      80886666658
      80886666659
      80886666660
      80886666661
      80886666662
      80886666663
      80886666664
      80886666665
      80886666666
      80886666667
      80886666668
      80886666669
      808866666610
      808866666611
      808866666612
      808866666613
      808866666614
      808866666615
      808866666616
      808866666617
      808866666618
      808866666619
      808866666620
      808866666621
      808866666622
      808866666623
      808866666624
      808866666625
      808866666626
      808866666627
      808866666628
      808866666629
      808866666630
      808866666631
      808866666632
      808866666633
      808866666634
      808866666635
      808866666636
      808866666637
      808866666638
      808866666639
      808866666640
      808866666641
      808866666642
      808866666643
      808866666644
      808866666645
      808866666646
      808866666647
      808866666648
      808866666649
      808866666650
      808866666651
      808866666652
      808866666653
      808866666654
      808866666655
      808866666656
      808866666657
      808866666658
      808866666659
      808866666660
      808866666661
      808866666662
      808866666663
      808866666664
      808866666665
      808866666666
      808866666667
      808866666668
      808866666669
      8088666666610
      8088666666611
      8088666666612
      8088666666613
      8088666666614
      8088666666615
      8088666666616
      8088666666617
      8088666666618
      8088666666619
      8088666666620
      8088666666621
      8088666666622
      8088666666623
      8088666666624
      8088666666625
      8088666666626
      8088666666627
      8088666666628
      8088666666629
      8088666666630
      8088666666631
      8088666666632
      8088666666633
      8088666666634
      8088666666635
      8088666666636
      8088666666637
      8088666666638
      8088666666639
      8088666666640
      8088666666641
      8088666666642
      8088666666643
      8088666666644
      8088666666645
      8088666666646
      8088666666647
      8088666666648
      8088666666649
      8088666666650
      8088666666651
      8088666666652
      8088666666653
      8088666666654
      8088666666655
      8088666666656
      8088666666657
      8088666666658
      8088666666659
      8088666666660
      808866666666
```



```

DCL
/* VARIAVEIS PARA IMPRESSAO DOS RESULTADOS
  A INSTRUCAO PROCESSADA : NOME_DA_INSTRUCAO
  IMEDIATO, MEMORIA OU REGISTRO : TIPO_DE_REFERENCIA
  O REGISTRO USADO : NOME_DO_REGISTRO
  O "FLIP-FLOP" TESTADO : NOME_DO_FF
  DIZ QUANDO HOUVE SALTO
  O QUF FOI ESCRITO NA MEM
  DADO DE ENTRADA
  TENTATIVA DE ESCRITA EM ROM : OBSERVACAO
  IMEDIATO OU MEMORIA : OCTETO
  TESTE SF 1 OU 0 : TRUE_FALSE
  "BREAKPOINTS"
  QUANDO IMPRIMIR INSTRUCAO : TRACE_ON TRACE_OFF
  QUANDO IMPRIMIR CABECALHO : IMPRIMA
  FIM_DA_PORTE_INICIAL : FIM_DA_PORTE_INICIAL */SIMU0326

  NOME_DA_INSTRUCAO CHAR(6) INIT('') ;SIMU0328
  TIPO_DE_REFERENCIA CHAR(1) INIT('') ;SIMU0330
  NOME_DO_REGISTRO(0:6) CHAR(1) INIT('A','B','C','D','E','L') ;SIMU0332
  NOME_DO_FF(0:3) CHAR(1) INIT('C','Z','S','P') ;SIMU0334
  (OBSERVACAO,OCTETO) CHAR(8) INIT('') ;SIMU0336
  TRUE_FALSE CHAR(1) INIT('') ;SIMU0338
  TRACE_ON(7) FIXED BIN(16) INIT((7)16384) ;SIMU0340
  TRACE_OFF(7) FIXED BIN(16) INIT((7)16384) ;SIMU0342
  IMPRIMA BIT(1) INIT('1') ;SIMU0344
  FIM_DA_PORTE_INICIAL BIT(1) INIT('0') ;SIMU0346

```



```

DCL. /* VARIAVEIS_AUXILIARES
      RFLOGIO "TEMPO REAL" : NUMERO_DE_ESTADOS
      CALCULO DO ENDERECO : FND_MEM
      CALCULO DO MODULO : MOD_MEM
      "BUFFER" DE SAIDA : OUT_LATCH
      (NUMERO_DE_ESTADOS*4 FORNCE TEMPO FM MICROSEGUNDOS)
      TESTE 0 OU 1 DOS FF : CONDICAO
      PARA CALCULO DOS FF : REGTESTE
      PARA CALCULO DE PRTY : NN
      CONTADOR : UNDERFLOW
      PARA CALCULO DO CARRY: OVERFLOW
      CARRY PARA A ROTACAO : CARRYAUX
      NUMERO_DF_ESTADOS FIXED DEC(15) INIT(0),
      (END_MEM, PAG_MEM) FIXED BIN(16) ,
      MOD_MEM FIXED BIN(16) DEF PAG_MEM ,
      OVERFLOW(1) FIXED BIN(1) INIT(0B), OVERFLOW ,
      UNDERFLOW(1) FIXED BIN(1) DEF
      (CONDICAO, CARRYAUX(1)) FIXED BIN(1) ,
      (REGTESTE, OUT_LATCH) FIXED BIN(8) ,
      (NNN, CONTADOR) FIXED BIN(5) ;
      */

      /* VARIAVEIS DEFINIDAS OFL0 USUARIO */
      DECLARE DADO_DE_ENTRADA(0:7) FIXED BINARY(8) INITIAL((8)0),
      FFFLATCH FIXED BIN(8);
      DCL STOPPED FIXED BIN(16) INIT(0);
      DCL GUARDA_ACUMULADOR FIXED BIN(8);
      */

      SIMU0450
      SIMU0452
      SIMU0454
      SIMU0456
      SIMU0458
      SIMU0460
      SIMU0462
      SIMU0464
      SIMU0466
      SIMU0468
      SIMU0470
      SIMU0472
      /*/SIMU0474

      SIMU0476
      SIMU0478
      SIMU0480
      SIMU0482
      SIMU0484
      SIMU0486
      SIMU0488

      SIMU0498
      SIMU0490
      SIMU0492
      SIMU0494
      SIMU0496
      SIMU0498
  
```

```

/*
***** M O D U L O L F I T U R A C A R T A O C O N T R O L E *****/
/*
***** L E I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L F : G E T E D I T ( C O N T R O L E ) ( C O L ( 1 ) , A ( 3 ) ) C O P Y ; SIMU1000
***** L E I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L F : G E T E D I T ( C O N T R O L E ) ( C O L ( 1 ) , A ( 3 ) ) C O P Y ; SIMU1001
***** L E I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L F : G E T E D I T ( C O N T R O L E ) ( C O L ( 1 ) , A ( 3 ) ) C O P Y ; SIMU1002
***** L E I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L F : G E T E D I T ( C O N T R O L E ) ( C O L ( 1 ) , A ( 3 ) ) C O P Y ; SIMU1004

IF C O N T R O L E = ' P A G ' T H E N D O ;
  GET E D I T ( P A G ) ( C O L ( 1 ) , F ( 5 ) ) C O P Y ;
  IF P A G > 16384 T H E N P U T L I S T ( ' P A G I N A U L T R A P A S S A L I M I T E ' , P A G ) ;
  IF P A G = 1 | P A G = 2 | P A G = 4 | P A G = 8 | P A G = 16 | P A G = 32 | P A G = 64 | P A G = 128 | P A G = 256 | SIMU1010
  P A G = 512 | P A G = 1024 | P A G = 2048 | P A G = 4096 | P A G = 8192 | P A G = 16384 T H E N SIMU1012
    G O T O L F I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L E ;
    E L S E D O : P U T L I S T ( ' P A G I N A D E F I N I D A N A O F O I U M A P O T E N C I A D E 2 ' ) ; SIMU1014
    G O T O L F I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L E ;
    E N D ;
    G O T O L E I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L E ;
    E N D ;

  IF C O N T R O L E = ' E Q U ' T H E N D O ;
  I F ' A L L O C A T I O N ( I M A G E M _ M E M O R I A ) T H E N D O ;
  L A B E L 3 = E Q U ;
  G O T O I M A G E M _ I N I C I A L ;
  E N D ;
  E Q U : G E T E D I T ( ( P M ( I ) * X M ( I ) ) D O I = 1 T O 6 ) ( C O L ( 2 1 ) , 1 2 F ( 5 ) ) C O P Y ;
  D O I = 2 , 4 , 6 ; I F P M ( I ) > X M ( I ) P M ( I - 1 ) > = X M ( I - 1 ) T H E N G O T O L O O P 1 0 ; SIMU1038
  D O J = 0 T O 16384 W H I L E ( ( P M ( I ) + J ) = X M ( I ) ) ; T I P O D ( P M ( I ) + J ) = ' E Q U ' ;
  T E M P 0 _ L F I T U R A ( P M ( I ) + J ) = P M ( I - 1 ) + M O D ( J , X M ( I - 1 ) - P M ( I - 1 ) ) ; SIMU1040
  E N D ;
  L O O P 1 0 : E N D ;
  G O T O L F I T U R A _ C A R T A O _ C O N T R O L F ;
  E N D ;

SIMU1006
SIMU1010
SIMU1012
SIMU1014
SIMU1016
SIMU1018
SIMU1020
SIMU1024

SIMU1030
SIMU1032
SIMU1034
SIMU1036
SIMU1038
SIMU1040
SIMU1042
SIMU1044
SIMU1046
SIMU1048
SIMU1049

```

```

IF CONTROLF='ROM' | CONTROLF='RAM' THEN DO;
  IF ~ALLOCATION(IMAGE_MEMORIA) THEN DO;
    LABEL3=ROM_RAM; GOTO IMAGE_INICIAL; END;
  ROM_RAM:
    GFT EDIT(TL,TE,(PM(I)),XM(I)) DO I=1 TO 6) (COL(11),14 F(5)) COPY;
    DO I=1 TO 6; IF PM(I)>=XM(I) THEN GOTO LOOP_ROM_RAM;
    DO WHILE((PM(I))>=XM(I)); TIPO(PM(I))=CONTROLE;
    TIPO LEITURA(PM(I))=TL; TEMPO_ESCRITA(PM(I))=TE;
    CARRAGEMENTO(PM(I))='1'B; PM(I)=PM(I)+1; END;
    LOOP_ROM_RAM: FND;
    GOTO LEITURA_CARTAO_CONTROLE; END;

IF CONTROLF='UM' | CONTROLF='ZER' THEN DO;
  IF CONTROLF='ZER' THEN REGI='00000000'B; ELSF REGI='11111111'B;
  IF ~ALLOCATION(IMAGE_MEMORY) THEN DO;
    LABEL3=ZER_UM; GOTO IMAGE_INICIAL; END;
  GOTO IMAGE_INICIAL;
  ZER_UM:
    GFT EDIT(TL,TE,(PM(I)),XM(I)) DO I=1 TO 6) (COL(11),14 F(5)) COPY;
    DO I=1 TO 6; IF PM(I)>=XM(I) THEN GOTO LOOP_ZER_UM;
    DO WHILE((PM(I))>=XM(I)); TIPO(PM(I))='ROM';
    TIPO LEITURA(PM(I))=TL; TEMPO_ESCRITA(PM(I))=TE;
    DO IMEM=PM(I)*M TO PM(I)*(M+1)-1;
    IMEM(IMEM)=REGI;
    CARRAGEMENTO(PM(I))='0'B; PM(I)=PM(I)+1; END;
    LOOP_ZER_UM: FND;
    GOTO LEITURA_CARTAO_CONTROLE; FND;

  IF CONTROLF='IMP' THEN DO;
    GFT EDIT((TRACF_ON(I)),TRACE_NFF(I)) DO I=1 TO 7) (COL(11),14 F(5))
    COPY;
    GOTO LEITURA_CARTAO_CONTROLE; END;

SIMUL052
SIMUL054
SIMUL056
SIMUL060
SIMUL062
SIMUL064
SIMUL066
SIMUL068
SIMUL070
SIMUL072
SIMUL084
SIMUL086
SIMUL088
SIMUL090
SIMUL092
SIMUL094
SIMUL096
SIMUL098
SIMUL100
SIMUL102
SIMUL104
SIMUL112
SIMUL114
SIMUL116
SIMUL118
SIMUL120
SIMUL122
SIMUL124
SIMUL126
SIMUL128

```

```

IF CONTROLE='.' THEN GOTO MAQUINA_DEFINIDA;
PUT LIST('CONTROLE NAO IDENTIFICADO. ');
GOTO FNGDE;

IMAGFM_INICIAL: ALLOCATE IMAGE_MEMORIA(0:16384/M-1);
DO I=0 TO 16384/M-1;
  TIPO(I)='';
  CARREGAMENTO(I)='0' B;
  TEMPO_LEITURA(I),TEMPO_ESCRITA(I)=0;
END;
GOTO LABEL3;

MAQUINA_DEFINIDA: IF ¬ALLOCATION(IMAGFM_MEMORY) THEN DO;
  ALLOCATE IMAGE_MEMORY(0:16384/M-1);
  INICIALIZACAO: DO I=0 TO 16384/M-1;
    TIPO(I)='RAM';
    CARREGAMENTO(I)='1' B;
    TEMPO_LEITURA(I),TEMPO_ESCRITA(I)=0 ;
    FND INICIALIZACAO;
  FND;
  PUT EDIT(I, TIPO(I), CARREGAMENTO(I), TEMPO_LEITURA(I), TEMPO_ESCRITA(I))
  DO I=0 TO 16384/PAG-1)
    (COL(11),F(4),X(2),A(3),X(2),B(1),X(2),F(5));
  DO I=0 TO 16384/PAG-1;
    IF TIPO(I)='EQU' THEN IF TIPO(TEMPO_LEITURA(I))='EQU' |
      TIPO(TEMPO_LEITURA(I))='.' THEN DO;
      PUT SKIP LIST('ERRO DE EQUIVALENCIA DE PAGINAS(EQU=EQU / FQU= )');
      FNG; FLSF; END;

```

```

/***** CARREGAR:      /* CARREGAMENTO DOS PROGRAMAS E CONSTANTES NA MEMORIA
/*****          O PRIMEIRO CARTAO DE DADOS SERA UM CARTAO EM BRANCO.
/*****          VIRADA A SEGUIR OS BLOCOS DE PROGRAMAS.
/*****          O ULTIMO CARTAO CONTERA DOIS NUMEROS POSITIVOS
/*****          QUATOSQUER VINDO O MAIOR EM PRIMEIRO LUGAR. */

GFT SKIP LIST(INICIAL,FINAL);
/* LEITURA_DE_UM_BLOCO_DE_PROGRAMA
PRIMEIRO CARTAO DO BLOCO CONTEM DOIS NUMEROS:
OS ENDEREÇOS LIMITES DO PROGRAMA NA MEMORIA.
SEGUE-SE CORTOFS INSTRUÇÃO E CONSTANTE
IF INICIAL>FINAL THEN /* FIM DO CARREGAMENTO */ GOTO IMAGEM_DA_MEMORIA; SIMU1526
DO I=INICIAL/M TO FINAL/M;
  IF CARREGAMENTO(I)=0 OR THEN DO;
    PUT LIST(*CARREGAMENTO PROIBIDO NO MÓDULO*,I);
  GOTO ENDF;
END;

```

```

1 EITURA_DF_INSTRUÇÕES: /* FORMATO_DOS_CARTÕES_DE_INSTRUÇÃO_E_CONSTANTE SIMU1538
  COLUNA      FUNCAO
  1 A 8  INSTRUÇÃO OU CONSTANTE SOB FORMA BINARIA SIMU1542
  9 A 72  COMENTARIO (OPCIONAL)      SIMU1544
  73 A 80  NOME DA INSTRUÇÃO OU NÚMERO DECIMAL      SIMU1546
          COMENTARIO E NOME SÃO OPCIONAIS      */SIMU1550
DO IMEM=1 INICIAL TO FINAL
  GFT EDIT(MEM,COMENTARIO,INSTRUÇÃO)
  (COLUMN(1),B(8),A(64),A(8))
  PUT EDIT(MEM,IMEM,INSTRUÇÃO,COMENTARIO)
  (COLUMN(23),B(8),COLUMN(35),F(3),COLUMN(40),A(8),COLUMN(50),A(64));SIMU1560
  ;SIMU1562
  SIMU1564
  SIMU1566
FND LEITURA_DE_INSTRUÇÕES
PUT PAGE;
GOTO CARR EGAR;

IMAGEM_DA_MEMORIA:
FIM_DA_PARTE_INICIAL='1'B;
PUT PAGE;
GOTO MODULO_HLT;
SIMU1800

```

```

/*
***** M O D U L O _ I N T E R R U P T A O = 0 B ; */ SIMU2000
/*
***** M O D U L O _ I N T E R R U P T A O = 0 C A N ; */ SIMU2001
/*
***** M O D U L O _ I N T E R R U P T A O = 0 C A N ; */ SIMU2002
/*
***** M O D U L O _ I N T E R R U P T A O = 0 C A N ; */ SIMU2004

MODULO_INTERRUPT:
INTERRUPCAN_UM:
  IF STOPPED<=1 /* CONDICAO PARA HAVER INTERRUPCAN */ THEN DO;
    STOPPED=STOPPED+1;
    INTERRUPT=1B;
    VALOR_DA_INTERRUPTAO=1;
    GOTO MODULO_PCI; /* GOTO MODULO_PCI; */ /* LAA */
    INT_PCI(1): REGI='11000000'B;
    GOTO MODULO_DECODIFICACAO;
    INT_PCR_MM(1): REGB='00000000'B;
    REGA='00000000'B;
    GOTO MODULO_J_C@;
    INT_PCI(1): RFGB='00000000'B;
    GOTO LABFL1;
  END;
INTERRUPCAN_DN1S:
  IF MODULO_NUMERO_DF_ESTADOS,256)>=250 THEN DO;
    INTERRUPT=1B; IMPRIMA='1'B;
    VALOR_DA_INTERRUPTAO=2;
    INT_PCI(2): REGI='11001001'B; /* 6LBB */ /* LAA */
    GOTO MODULO_DECODIFICACAO;
    INT_PCR_MM(2): REGB='00000000'B;
    REGA='00000001'B; /* 256 $ */ /* LAA */
    GOTO MODULO_J_C@;
  END;
  IF NOME_DA_INSTRUCAO='HLT' THEN DO;
    STOPPED=STOPPED+1;
    /* IF STOPPED=3 THEN */ /* LAA */
    GOTO ENDE;
  END;
  /* INTERRUPT=0B; */ /* GOTO MODULO_PCI; */ /* LAA */
  /* FIM DO MODULO_INTERRUPT */
END;

```

```

/*
***** DECODIFICACAO: /* DECODIFICACAO_DA_INSIRUCAO_ND_REGSIRO_I */
***** D7D6=(REGIE•11000000•B)/64; SIMU4000
***** D5D4D3=(REGIE•0011000•B)/8; SIMU4008
***** D2D1D0=(REGIE•00000111•B); SIMU4010
***** GOTO DECODIFICACAO_DE_D7D6(D7D6); SIMU4012
***** ;SIMU4014
***** DECODIFICACAO_DE_D7D6(0): SIMU4016
***** GOTO DECODIFICACAO_DF_D2D1D0(D2D1D0); SIMU4018
***** DECODIFICACAO_DE_D2D1D0(2): SIMU4020
***** GOTO MODULO_RL_RC_RAL_R; SIMU4022
***** DECODIFICACAO_DE_D2D1D0(1): SIMU4024
***** DECODIFICACAO_DF_D2D1D0(0): SIMU4026
***** IF D5D4D3=0 THEN GOTO MODULO_HLT; SIMU4028
***** IF D5D4D3=7 THEN GOTO MODULO_INEXT; SIMU4030
***** IF D2D1D0=1 THEN GOTO MODULO_DCR; SIMU4032
***** GOTO MODULO_INR; SIMU4034
***** DECODIFICACAO_DE_D7D6(1): SIMU4036
***** IF MOD(D2D1D0,2)=0 THEN GOTO MODULO_JC; SIMU4038
***** ELSE GOTO MODULO_I_0; SIMU4040
***** DECODIFICACAO_DE_D7D6(3): SIMU4042
***** IF D5D4D3=7 THEN GOTO MODULO_HLT; SIMU4044
***** IF D5D4D3=7 THEN GOTO MODULO_LMR; SIMU4046
***** FLSF GOTO MODULO_LRM; SIMU4048
***** SIMU4050
***** IF D5D4D3=7 THEN GOTO MODULO_LRR; SIMU4052
***** GOTO MODULO_LRR; SIMU4054
***** DECODIFICACAO_DE_D7D6(2): SIMU4056
***** IF D2D1D0=7 THEN GOTO MODULO_ALU_M; SIMU4058
***** GOTO MODULO_ALU_R; SIMU4060

```



```

/*
***** C I C L O P C R *****/SIMU4200
/*
***** R E F E R F N C I A M E D I A T A *****/SIMU4201
/*
***** M O D U L O I : *****/SIMU4202
/*
***** M O D U L O M F M = F N D _ M E M / M ; *****/SIMU4203
/*
***** I F T I P O ( M O D _ M E M ) = 0 ; * T H E N D O ;
/*
***** P U T L I S T ( T I F T A T I V A D E L E I T U R A F M M O D U L O D E M E M O R I A I N E X I S T E N T E ) ;
/*
***** G O T O F N D E ; F N D ; *****/SIMU4204
/*
***** I F T I P O ( M O D _ M F M ) = 0 ; * T H E N D O ;
/*
***** P U T L I S T ( T I F T A T I V A D E L E I T U R A F M M O D U L O D E M E M O R I A I N E X I S T E N T E ) ;
/*
***** G O T O F N D E ; F N D ; *****/SIMU4205
/*
***** I F T I P O ( M O D _ M F M ) = 0 ; * T H E N D O ;
/*
***** P U T L I S T ( T I F T A T I V A D E L E I T U R A F M M O D U L O D E M E M O R I A I N E X I S T E N T E ) ;
/*
***** G O T O F N D E ; F N D ; *****/SIMU4206
/*
***** S I M U 4 2 0 8
/*
***** S I M U 4 2 0 9
/*
***** S I M U 4 2 1 0
/*
***** M O D _ M F M = F N D _ M E M / M ; *****/SIMU4211
/*
***** I F T I P O ( M O D _ M E M ) = 0 ; * T H E N D O ;
/*
***** P U T L I S T ( T I F T A T I V A D E L E I T U R A F M M O D U L O D E M E M O R I A I N E X I S T E N T E ) ;
/*
***** G O T O F N D E ; F N D ; *****/SIMU4212
/*
***** S I M U 4 2 1 3
/*
***** S I M U 4 2 1 4
/*
***** S I M U 4 2 1 5
/*
***** S I M U 4 2 1 6
/*
***** S I M U 4 2 1 7
/*
***** S I M U 4 2 2 0
/*
***** S I M U 4 2 2 2
/*
***** S I M U 4 2 2 4
/*
***** S I M U 4 2 2 6
/*
***** S I M U 4 2 2 8
/*
***** S I M U 4 2 3 0
/*
***** S I M U 4 2 3 2
/*
***** S I M U 4 2 3 4
/*
***** S I M U 4 2 3 6
/*
***** L A B F L I : *****/SIMU4237

```



```

***** C I C L O P C R * * * * * / S I M U 4 4 0 0
***** R E F E R E N C I A M E M * * * * * / S I M U 4 4 0 1
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 8
***** M * * * * * / S I M U 4 4 0 9
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 0
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 1
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 8
***** M * * * * * / S I M U 4 4 1 9
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 0
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 1
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 8
***** M * * * * * / S I M U 4 4 2 9
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 0
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 1
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 8
***** M * * * * * / S I M U 4 4 3 9
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 0
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 1
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 8
***** M * * * * * / S I M U 4 4 4 9
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 0
***** M * * * * * / S I 4 U 4 4 5 2
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 3
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 4
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 5
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 6
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 7
***** M * * * * * / S I M U 4 4 5 8

MODULO_MM:
IF INTERRUPT=1B THEN GOTO INT_PCR_MM(VALOR_DA_INTERRUPTUPCAO);

FND_MM=PC(IPC);
MOD_MM=FND_MM/M;
IF TIPO(MOD_MM)=* THEN
  PUT LIST(*TENTATIVA DE LEITURA EM MODULO DE MEMORIA INEXISTENTE*);
  GOTO ENDE; END;
IF TIPO(MOD_MM)=* EQU* THEN
  NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+TEMPO_LEITURA(MOD_MM); ELSF
  NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+
  TEMPO_LLEITURA(TEMPO_LLEITURA(MOD_MM));
  IF TIPO(MOD_MM)=* EQU* THEN REGA=MEM(END_MM);
  ELSE REGA=(MEM(MOD(END_MM,M)+TEMPO_LLEITURA(MOD_MM)*M));
  PC(IPC)=MOD(PC(IPC)+1,16384);
  END_MM=PC(IPC);
  MOD_MM=FND_MM/M;
  IF TIPO(MOD_MM)=* THEN
    PUT LIST(*TENTATIVA DE LEITURA EM MODULO DE MEMORIA INEXISTENTE*);
    GOTO ENDE; END;
  IF TIPO(MOD_MM)=* EQU* THEN
    NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+TEMPO_LEITURA(MOD_MM); ELSE
    NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+
    TEMPO_LLEITURA(TEMPO_LLEITURA(MOD_MM));
    IF TIPO(MOD_MM)=* EQU* THEN REGA=MEM(END_MM);
    ELSE REGA=(MEM(MOD(END_MM,M)+TEMPO_LLEITURA(MOD_MM)*M));
    PC(IPC)=MOD(PC(IPC)+1,16384);
    GOTO MODULO_J_Ca;

```

```

/*
 **** MODULO_PCW: FND_MEM=MOD(RFGINDFX(5),64)*256+RFGINDFX(6);
 **** MOD_MEM=FND_MEM/M;
 **** IF TIPD(MOD_MEM)=1 THEN DO :
 ****   PUT LIST(*TENTATIVA DE ESCRITA EM MODULO DE MEMORIA INEXISTENTE*);
 ****   GOTO FND;
 **** IF TIPO(PAG_MEM)=*FOU* THEN
 ****   IF TIPD(PAG_MEM)=*ROM* THEN OBSERVACAO=*VIOl MEM*;
 ****     FLSF DO; MEM(END_MEM)=REGB;
 ****     NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+TEMPO_ESCRITA(PAG_MEM);END;
 ****   ELSE
 ****     IF TIPO(TEMPO_LEITURA(PAG_MEM))=*ROM* THEN OBSERVACAO=*VIOl MEM*;
 ****       FLSF DO;
 ****       MEM(END_MEM*M)+TFMPO_LEITURA(PAG_MEM)*M)=REGB;
 ****       NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+
 ****         TEMPO_FSCRITA(TEMPO_LEITURA(PAG_MEM)); END;
 ****   GOTO MODULO_PCI;
 ****
 **** OUT_LATCH=REGINDEX(0);
 **** VALOR_PERTIFERO=FLOOR(D5D4D3/2)*10+MOD(D5D4D3,2)*4+(D2D1D0-1)/2;
 **** GOTO MODULO_1_0A;
 */

```

```

/*
***** L N A D R E G R E G ***** /SIMU5000
/***** M E M O R I A R E G I S T R O ***** /SIMU5001
/***** M U N D O _ P C W ***** /SIMU5002
/***** M O D U L O _ L P R ***** /SIMU5004
NOMF_DA_INSTRUCAO="L" || NOME_DO_REGISTRO(D2D1DSIMU5008
0);
NUMERO_DF_ESTATOS=NUMERO_DF_FESTADOS+5;
REGINDEX(D5D4D3)=REGINDEX(D2D1D0);
GOTO MODULO_PCI;

/*
***** L D A N R E G M E M O R I A ***** /SIMU5050
/***** M U N D O _ P C W ***** /SIMU5051
/***** M O D U L O _ L R M ***** /SIMU5052
/***** M O D U L O _ L R M ***** /SIMU5054
LABFL2=MODULO_LRM@; GOTO MODULO_M;
MODULO_LRM@:
NOME_DA_INSTRUCAO="L" || NOME_DO_REGISTRO(D5D4D3)||"M";
NUMERO_DF_ESTATOS=NUMERO_DF_ESTATOS+8;
REGINDEX(D5D4D3)=REGB;
GOTO MODULO_PCI;

/*
***** L N A D M E M O R I A R E G I S T R O ***** /SIMU5100
/***** M U N D O _ P C W ***** /SIMU5101
/***** M O D U L O _ L M R ***** /SIMU5102
/***** M O D U L O _ L M R ***** /SIMU5104
NOMF_DA_INSTRUCAO="LM" || NOME_DO_REGISTRO(D2D1D0);
NUMFRD_DF_ESTATOS=NUMERO_DF_FESTADOS+7;
REGB=REGINDEX(D2D1D0);
GOTO MODULO_PCW;

```

```

/*
***** L I M E D I A T O ***** /SIMU5150
***** L I M E D I A T O ***** /SIMU5151
***** L I M E D I A T O ***** /SIMU5152

SIMU5154
SIMU5156
SIMU5158
SIMU5160
SIMU5162
SIMU5164
SIMU5166
SIMU5168
SIMU5170
SIMU5172
SIMU5174
SIMU5176
SIMU5178

DEFINICAO_DF_D2D1D0(6): MODULO_LR_M1:
LABEL1=MODULO_LR_M1@; GOTO MODULO_I;
MODULO_LR_M1@:
IF D5D4D3=7 THEN D0;
MODULO_L_M1:
NOME_DA_INSTRUCAO='LMI';
NUMERO_DF_ESTADOS=NUMERO_DF_ESTADOS+9;
GOTO MODULO_PCW; END;
MODULO_LRI:
NOME_DA_INSTRUCAO='L'; || NOME_DO_REGISTRO(D5D4D3)||•I•;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
REGINDEX(D5D4D3)=REGB;
GOTO MODULO_PCI;

```

```

/*
***** M O D U L O I N C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 0 0
/*
***** M O D U L O I N C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 0 1
/*
***** M O D U L O I N C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 0 2
MODULO_INR:
  NOME_DA_INSTRUCAO=•IN•!INOME_00_REGISTRO(D5D4D3);
  NUMERO_DF_ESTATOS=NUMERO_DF_FESTADOS+5;
  OVERFLOW=CARRY;
  REGINDEX(D5D4D3),REGTESTE=MOD(REGINDEX(D5D4D3)+1,256);
  GOTO MODULO_C_Z_S_P;

/*
***** M O D U L O D F C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 5 0
/*
***** M O D U L O D F C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 5 1
/*
***** M O D U L O D F C R E M E N T O R E G I S T R O / S I M U 5 2 5 2
MODULO_DCR:
  NOME_DA_INSTRUCAO=•DC•!INOME_00_REGISTRO(D5D4D3);
  NUMERO_DF_ESTATOS=NUMERO_DF_FESTADOS+5;
  UNDERFLOW=CARRY;
  REGINDEX(D5D4D3),REGTESTE=MOD(REGINDEX(D5D4D3)-1,256);
  GOTO MODULO_C_Z_S_P;

```

```

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O R E G I S T R O / S I M U 5 3 0 0
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+5;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 0
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 1
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 2
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 3
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 4
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 5
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 6
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 7
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 3 5 8
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 4 0 0
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 4 0 1
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

/*
***** M O D U L O A R I T M E T I C O M E M / S I M U 5 4 0 2
/*
***** R F G B = 3 F G I N D F X ( D 2 D 1 D 0 ) ;
NUMERO_DE_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+8;
GOTO MODULO_ALU;

DEFCONIFICACAO_DF_D2D1D0(4): MODULO_ALU_I;
TIP0_DF_REFERENCIA='1';
LABEFL1=MODULO_ALU; GOTO MODULO_I;

SIMU5404
SIMU5406
SIMU5408

```

```

/*
 * ***** M 0 D U L O _ A L U *****
 * ***** D E C O D I F I C A C A O A L U *****
 * ***** M 0 D U L O _ A D *****
 * ***** M 0 D U L O _ A C *****
 * ***** M 0 D U L O _ S U *****
 * ***** M 0 D U L O _ S R *****
 * ***** M 0 D U L O _ N D *****
 * ***** M 0 D U L O _ X R *****
 * ***** M 0 D U L O _ O R *****
 * ***** M 0 D U L O _ C P *****
 */

```



```

/*
***** DA_INSTRUCAO=ND || TIPO_DE_REFERENCIA;
/* ACUMULADOR(1)=REGB&ACUMULADOR(1);
GOTO MODULO_C_Z_S_P;

/*
***** MODULO_XR:
NOME_DA_INSTRUCAO=XR || TIPO_DE_REFERENCIA;
REGTESTF, ACUMULADOR(1)=~RGBC&ACUMULADOR(1) | REGB&ACUMULADOR(1);
GOTO MODULO_C_Z_S_P;

/*
***** MODULO_OR:
NOME_DA_INSTRUCAO=OR || TIPO_DE_REFERENCIA;
REGTESTF, ACUMULADOR(1)=REGB|ACUMULADOR(1);
GOTO MODULO_C_Z_S_P;

/*
***** MODULO_C_P:
NOME_DA_INSTRUCAO=CP || TIPO_DE_REFERENCIA;
IF ACUMULADOR(1)<REGB THEN UNDFRLOW=18;
REGTESTF=MOD(ACUMULADOR(1)+(256-REGB),256);
GOTO MODULO_C_Z_S_P;

```

```

/*
***** R O T A C A N D O A C U M U L A D O R *****/
/*
***** R I T M I C A L C U L A T O R *****/
/*
***** M O D U L O _ R L _ R C _ R A L _ R : */

NUMERO_DE_FSTADOS=NUMERO_DE_FSTADOS+5;
CARRYAUX=CARRY; CARRY=0B; GOTO LABFL_ROTATE(MOD(D5D4D3,4));
LABEL_ROTATE(0): NOME_DA_INSTRUCAO=•RLC•; GOTO MODULO_RLC@;
LABEL_ROTATE(1): NOME_DA_INSTRUCAO=•RRC•; GOTO MODULO_RRC@;
LABEL_ROTATE(2): NOME_DA_INSTRUCAO=•RAL•; GOTO MODULO_RAL@;
LABEL_ROTATE(3): NOME_DA_INSTRUCAO=•RAR•; GOTO MODULO_RAR@;
MODULO_RLC@: MODULO_RAL@:
IF ACUMULADOR(1)>127 THEN CARRY=1B;
ACUMULADOR= MODIACUMULADOR(1)*2,256)+ CARRYAUX*(D5D4D3=2);
CARRY*(D5D4D3=0)+ CARRYAUX*(D5D4D3=2);

GOTO MODULO_PCT;
MODULO_RRC@: MODULO_RAR@:
IF MOD(ACUMULADOR(1),2)=1 THEN CARRY=1B;
ACUMULADOR=ACUMULADOR/2+
128*(CARRY*(D5D4D3=1)+CARRYAUX*(D5D4D3=3));
GOTO MODULO_PCT;

```









```

MODULO_OUT(11);
MODULO_OUT(12);
MODULO_OUT(13);
MODULO_OUT(14);
MODULO_OUT(15);
MODULO_OUT(16);
MODULO_OUT(17);
MODULO_OUT(20);
MODULO_OUT(21);
MODULO_OUT(22);
MODULO_OUT(23);
MODULO_OUT(24);
MODULO_OUT(25);
MODULO_OUT(26);
MODULO_OUT(27);
MODULO_OUT(30);
MODULO_OUT(31);
MODULO_OUT(32);
MODULO_OUT(33);
MODULO_OUT(34);
MODULO_OUT(35);
GOTO MODULO_PCI;
MODULO_OUT(36);
PUT_FDTI(MEM(J) 0) J=NUT_LATCH*64 TO OUT_LATCH*64+63);
(COL(30),B(8),COL(40),B(8),COL(50),B(8),COL(60),B(8),COL(70),B(8),
COL(80),B(8),COL(90),B(8),COL(100),B(8));
GOTO MODULO_PCI;
MODULO_OUT(37):
  NUMERO_DE_FSTADOS=NUMFRO_DE_FSTANDS +0;
GUARDA_ACUMULADOR=ACUMULADOR(1);
GOTO MODULO_PCI;

```

```

/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9850
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9851
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9852
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9853
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9854
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9855
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9856
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9857
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9858
/*
***** M O D U L O _ H A L T ***** /SIMU9859

MODULO_HALT:
NOME_DA_INSTRUCAO='HALT';
NUMERO_DF_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+4;
GOTO MODULO_PCI;

/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9900
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9901
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9902
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9903
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9904
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9905
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9906
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9907
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9908
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9909
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9910
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9911
/*
***** I N S T R U C A O _ I N E X I S T E N T F ***** /SIMU9912

MODULO_INIFT:
NUMERO_DF_ESTADOS=NUMERO_DE_ESTADOS+5;
IF D2D1DO THEN DO;NOME_DA_INSTRUCAO='SET101';REGTESTE=00000000B;END;
ELSE DO;NOME_DA_INSTRUCAO='SET010';REGTESTE=1111110B;END;
GOTO MODULO_PCI;

```



0	0	0	LAI
1	0000010	0	1
2	0000011	1	INL
3	0000000	2	ADA
4	0101000	3	JFS
5	0000011	4	
6	0000000	5	
7	1111100	6	LMA
8	1000011	7	ADM
9	1011101	8	CPH
10	01101010	9	CIZ
11	0000000	10	
12	0111111	11	
13	0110000	12	UTC
14	00001001	13	
15	1111111	14	
16	0111110	15	JNF
17	11111101	16	
18	1111111	17	

0000010	381	LAI	148	DCL
0000000	382		149	LAM
0000000	383	CUT 35	150	INL
0000001			151	GRN
1100011			152	RAI
0011000			153	RRG
1011011			154	LMA
0001000			155	RST 0
0000100			156	RET
1111100			157	XRA
1111000			158	LLA
1011000			159	XRA
1111100			140	LMA
0011000			141	INL
0000010			142	LAI
0000001			143	
1011110			144	CPL
0011111			145	RTZ
0100110			146	JMP
0000101			147	
0011111			148	

4	9	14	22	27	32	43	48	59	64	75	80	91	96	107	112	123	128
---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	-----	-----	-----	-----

1

PUL A  
PUL A  
PUL A  
PUL A  
PUL A  
PUL A

5 5 5 4 1 2 2 4 4 8 8 16 16 32 32 64 64 128



367 376 384

1

222 PULA

१०८

○ ○ ○

606

176

111

16 81 6

1  
C C C

C C C C C C C C

ESTADOS										469
1	PC	PC	INSS	C	Z	S	P	A		474
0	4	JFS	2	0	0	0	32			485
0	3	ACA	0	0	0	0	64			490
0	4	JFS	0	0	0	1	64			499
0	3	ACA	0	0	0	1	128			506
0	4	JFS	0	0	0	1	128			511
0	7	LMA	0	0	0	1	128			516
0	7	LBB	0	0	0	1	128			524
0	8	LBB	0	0	0	1	128			529
0	8	ADM	1	1	0	1	0			540
0	9	S	CPH	0	1	0	1	0		548
0	10	CTZ	0	1	0	0	1	255		553
1	16128	INP	3	0	1	0	1	255		558
1	16129	LLA	0	1	0	1	1	255		569
1	16130	SLA	0	1	1	0	1	255		573
1	16131	JMP	1	1	1	0	1	255		577
1	12359	HLI	1	1	1	1	1	255		584
1	12360	HLI	1	1	1	1	1	255		
1	12364	HLI	1	1	1	1	1	255		