UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO
INSTITUTO DE FÍSICA E QUÍMICA DE SÃO CARLOS

Estudo e Implementação
de uma Arquitetura para
Terminais de Baixo Custo

Alvaro Garcia Neto

ou

Dissertação apresentada ao
Instituto de Física e Química de
São Carlos da Universidade de São
Paulo para a obtenção do título
de Mestre em Física Aplicada.

Orientador: Prof. Dr. Jan F. W. Slaets.

Departamento de Física e Ciência dos Materiais
Abril de 1986

BIBLIOTECA DO INSTITUTO DE FÍSICA E QUÍMICA DE SÃO CARLOS - USP
FÍSICA

MEMBROS DA COMISSÃO JULGADORA DA DISSERTAÇÃO DE MESTRADO DE _____

Alvaro Garcia Neto

APRESENTADA AO INSTITUTO DE FÍSICA E QUÍMICA DE SÃO CARLOS, DA
UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO, EM 27 DE maio DE 1986.

COMISSÃO JULGADORA:

Dr. Jan F.W. Slaets

- Orientador

Dr. Valentin Obac Roda

Dr. Arthur João Catto

A minha melhor amiga.

Agradecimento

Um trabalho dessa envergadura sempre reflete o esforço abnegado de muitos amigos. E' impossivel enumera'-los completamente; registro aqui meu agradecimento aqueles que no momento relembro e meu constrangimento com os omitidos. A todos, a certeza de que sem o sorriso, a conversa de corredor e a presença nas horas difíceis, não teríamos chegado aqui.

A Iara, por caminhar comigo,

a meus pais e irmãos, por tudo que fizeram e fazem,
aos sogros pela Iara.

ao prof. Slaets pela orientação, pelo exemplo profissional e sobretudo pela amizade,

ao prof. Valentin pelo tempo empregado com os problemas dessa dissertação, e pela consideração,

aos profs. Ruggiero e Moreira pela grande amizade e pelas madrugadas dos tempos de implantação do L.I.E.,

ao Eng. Gonzalo pela inestimável ajuda na depuração e programação,

ao prof. Caetano pelos comentários úteis e presença sempre afável.

aos técnicos do laboratório: Ailton, Marcos, Ivanilda, Dô e especialente Lirio, pelas montagens e pela agradável convivência diária,

a Nêuri pelo apoio na interminável burocracia,

a Benê pelos desenhos "prá ontem",

ao Chico e Gilda, Samuel e Raquel e Marcos e Nice pela amizade,

ao casal Lineu A. Floret pelo apoio no início do casamento,

ao casal Eunice e Teixeira pela amizade não somente para conosco mas também para com nossos queridos, e

as comunidades presbiterianas de S. Carlos e Sta. Bárbara d'Oeste pela esperança e luta comum,

o meu mais profundo obrigado.

Alvaro
Abril, 1986

APRESENTAÇÃO

Índice de Figuras	i
Resumo	iii
Abstract	v
Siglas e Convenções	vii
Caracterização do trabalho	xi
Introdução	xv

CAPÍTULO I CONCEITOS BÁSICOS

I.1	O CINESCOPIO COMUM (CRT)	1
I.1.1	Princípio de Funcionamento	2
I.1.2	Formação de Imagens por Varredura de Rastro	3
I.1.3	Arquitetura de um Sistema com CRT	6
I.2	O CINESCOPIO COM MEMÓRIA (DVST)	9
I.2.1	Princípio de Funcionamento	9
I.2.2	Formação de Imagens por Varredura Aleatória	11
I.2.3	Arquitetura de um Sistema com DVST	14
I.3	COR E INTENSIDADE	16
I.3.1	Imagens em Preto e Branco	16
I.3.2	Imagens Coloridas	17
I.4	OUTROS TIPOS DE DISPOSITIVOS DE EXIBIÇÃO	18

CAPÍTULO II EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.1	EVOLUÇÃO DOS TERMINAIS DE VIDEO	19
II.1.1	Modelo VT05	21
II.1.2	Modelo VT50	22
II.1.3	Modelo VT52	25
II.1.4	Modelo VT55	27
II.1.5	Modelo VT62	28
II.1.6	Modelo VT100	32
II.1.7	Modelo VT125	35
II.1.8	Modelo PDT-11	35
II.1.9	Modelo VT200	37
II.2	SITUAÇÃO DOS TERMINAIS NAS ARQUITETURAS CONVENCIONAIS	38
II.3	CRÍTICA À EVOLUÇÃO DOS TERMINAIS	42
II.4	NOVAS FUNÇÕES PARA OS TERMINAIS	44
II.4.1	Interpretação da Linguagem de Controle	44
II.4.2	Editor de Textos	47
II.4.3	Compilação Cruzada	49

CAPÍTULO III CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

III.1	ARQUITETURA CONVENCIONAL	52
III.1.1	Subsistemas de Memória, Teclado e Comunicação	54
III.1.2	Subsistema Controlador de Video	56
III.1.2.1	Bloco de Acesso à Memória	58
III.1.2.2	Bloco de Temporização	61

III.1.2.3	Bloco de Geração do Sinal de Video	62
III.1.2.4	Bloco de Controle e Interface	64
III.2	ARQUITETURA DO TERMINAL CONSTRUÍDO	64
III.2.1	Simulação de ADM por Programação	66
III.2.2	Microprocessador Central	69
III.2.3	Demais Subsistemas	71
III.2.4	Características do Terminal Construído	72

CAPITULO IV EXPANSOES AO TERMINAL PROPOSTO

IV	EXPANSOES AO TERMINAL PROPOSTO	75
IV.1	COMPARAÇÃO ENTRE O TERMINAL CONSTRUÍDO E O PROPOSTO	76
IV.2	ALTERAÇÕES NOS CIRCUITOS	78
IV.2.1	Expansão de Memória RAM e ROM	78
IV.2.2	Expansão Gráfica	79
IV.2.2.1	Opção 1 - Mapeamento por Bits	79
IV.2.2.2	Opção 2 - Blocos Gráficos	86
IV.2.3	Saída para Video Composto	91
IV.2.4	Coprocessador	92
IV.2.5	Conexão Serial para o Teclado	94
IV.2.6	Utilização de Componentes da Última Geração	95

CAPITULO V PROGRAMAÇÃO BÁSICA

V.1	OS PROBLEMAS DOS PROGRAMAS DE CONTROLE	98
V.2	DESCRIÇÃO DAS ROTINAS	100
V.2.1	Rotina de Inicialização	100
V.2.2	Rotina de Simulação de ADM	103
V.2.2.1	Tratamento das Interrupções	104
V.2.2.2	Simulação da Memória de Tela	111
V.2.2.3	Estrutura da Rotina de Atendimento a Interrupção	111
V.2.3	Programação do Subsistema de Teclado	113
V.2.4	Estruturação da Memória de Tela	116
V.2.4.1	Posicionamento Fixo	116
V.2.4.2	Linhas Relocáveis	117
V.2.4.3	Registro Composto	122
V.2.4.3.1	Inicialização	123
V.2.5	Conexão com o Teclado	125
V.2.5.1	Rotina de Gerenciamento do Teclado	126
V.2.5.1.1	Procedimento Salva_bcd	131
V.2.6	Controlador Simples	136

CAPITULO VI CONCLUSOES

VI	CONCLUSOES	143
----	----------------------	-----

APENDICES

A	Sequencias de Controle VT52	147
B	Comandos de controle do ReGis	149
C	Sequencias de controle do VT100	151
D	Corpo da Rotina Teste_U	155
E	Corpo da Rotina Teste_E	161
F	Teste de Integracao Teclado-Video	171
G	Programa Controlador do Terminal	203
H	Esquemas Eletricos Atuais do Terminal	253
I	Sinais de Controle do CRTC 8275	255

INDICE DE FIGURAS

1.	Componentes de um CRT	2
2.	Padrões de varredura	4
3.	Imagens por varredura de rastro	5
4.	Arquitetura de um terminal com CRT.	7
5.	Componentes de um DVST.	10
6.	Formação de imagens caligráficas.	13
7.	Arquitetura de um terminal empregando DVST.	15
8.	Simulação de intensidade por adjacência	17
9.	Controle centralizado	38
10.	Canais de controle do disco	38
11.	Interpretador parcialmente no terminal	44
12.	Interpretador conscrito ao terminal	45
13.	Arquitetura de um sistema controlado por μP	52
14.	Detalhamento da arquitetura com μP	53
15.	Técnica de varredura.	55
16.	Subsistema de comunicação	55
17.	Sinais de controle.	56
18.	Arquitetura interna do CRTC 8275.	57
19.	Relógio de quadratura	60
20.	Memórias Separadas.	60
21.	Temporização do sistema	62
22.	Geração dos sinais de sincronismo	63
23.	Geração do sinal de ADM	69
24.	Expansão gráfica.	74
25.	Mapeamento da memória gráfica	80
26.	Tela alfanumérica	81
27.	Circuito ampliador de retraço	82
28.	Formas de onda.	82
29.	Mapeamento dos blocos na tela	89
30.	Correlação blocos - numerais binários	90
31.	Mixador de video composto	92
32.	Expansão para co-processador.	93
33.	Mascaramento das interrupções	106
34.	Colocando um CTC.	107
35.	Colocando um 8259	107
36.	Combinação das interrupções	108
37.	Combinação e registro das interrupções.	108
38.	Subsistema de varredura	114
39.	Posicionamento fixo	116
40.	"Buffer" circular	117
41.	Descontinuidade	119

42.	Lista circular encadeada.	121
43.	Registro composto	122

RESUMO

Neste trabalho projetamos e construímos um terminal de baixo custo para o sistema de automação de laboratórios em desenvolvimento no L.I.E. Para tanto, discutimos as diversas arquiteturas empregadas nos terminais buscando obter subsídios com vistas à escolha da mais adequada às aplicações científicas que são típicas desse microcomputador. Também é feito um estudo comparativo dos diversos dispositivos empregados como terminais, bem como das funções que desempenham nas disposições convencionais dos centros computacionais.

Procurou-se implementar um terminal de custo extremamente reduzido, mas capaz de ser facilmente expandido pela incorporação de módulos adicionais. Também foi objetivo do trabalho prover um projeto sólido para permitir facilmente uma vasta gama de alterações, variando desde a substituição de alguns componentes até a troca de todo o sistema operacional residente.

Para tanto houve grande cuidado na documentação dos esquemas e da programação. O dispositivo construído mostrou-se bastante versátil, confiável e de baixíssimo custo.

"ABSTRACT"

In the present work we compare several devices used as terminals, as well as the roles they play on a conventional computing centre. Their various architectural aspects are also investigated, providing the ground basis for the choice of the most effective arrangement for a terminal biased towards scientific applications, which are typical of the microcomputer system developed at L.I.E..

We wanted a very low cost terminal that still retained the capability of being expanded by the inclusion of additional modules. A solid project, able to handle the most severe alterations, ranging from the replacement of some IC's to the replacement of the entire resident operational system was also wanted. To accomplish these goals a great care was taken on the project documentation of the software as well as of the hardware.

The device that was eventually built proved to be very versatile, reliable and low cost one.

SIGLAS E CONVENÇÕES

Tentamos evitar nesta dissertação os barbarismos infelizmente tão comuns neste tipo de redação, empregando sempre que possível um termo em português ao invés da palavra estrangeira. Nas ocasiões em que tal tradução deu margens à dúvidas o termo estrangeiro é' apostro entre parêntesis logo a seguir. A maioria das siglas não foi traduzida por fazer parte da documentação original dos manuais consultados. Caso as alterássemos haveria grande desconforto por parte daqueles que lerão esta publicação consultando os manuais originais dos circuitos integrados mencionados. Nos casos possíveis a tradução da sigla foi feita. A seguir são listadas todas as siglas e convenções adotadas no texto:

1. A/D - Analógico/Digital.
2. ADM - Acesso Direto à Memória.
3. ANSI - "American National Standard Institute", Instituto Nacional Americano de Padrões.
4. ASCII - "American Standard Code for Information Interchange", código padrão norte-americano para troca de informações.
5. bps - Bits por segundo.
6. BS - "Back Space", retrocesso.
7. CAD - "Computer Aided Design", projeto auxiliado por computador.
8. CCLK - "Character CLock", relógio de caracteres.
9. CI - Circuito Integrado.
10. CR - "Carriage Return", retorno de carro.
11. CRT - "Cathode Ray Tube", tubo de raios catódicos.

12. CRT - "Cathode Ray Tube Controller", controlador de tubo de raios catódicos.
13. CS - "Chip Select", seleção do integrado.
14. CTC - "Counter Timer Circuit", circuito temporizador e contador.
15. D/A - Digital/Analógico.
16. DACK - "Device ACKnowledge", reconhecimento de dispositivo.
17. DCL - "Digital Control Language", linguagem de controle da Digital.
18. DEC - Digital Equipment Corporation.
19. DFCM - Departamento de Física e Ciência dos Materiais.
20. DIN - "Deutsches Institut für Normung", instituto alemão para normalização.
21. DRQ - "Device ReQuest", requisição de dispositivo.
22. DVST - "Direct View Storage Tube", tubo de armazenamento com visão direta.
23. EEPROM - "Electrically Erasable Programmable Read Only Memory", memória apenas de leitura programável e apagável eletricamente.
24. EIA - "Electronic Industries Association", associação das indústrias eletrônicas.
25. EPROM - "Erasable Programmable Read Only Memory", memória apenas de leitura programável e apagável.
26. EPROM - "Erasable Programmable Read Only Memory", memória apenas de leitura programável e apagável.
27. E/S - Entrada e Saída.
28. ESC - Escape.
29. FIFO - "First In First Out", o primeiro que entra é o primeiro que sai.
30. HP - Hewlett Packard Inc.
31. HRTC - "Horizontal ReTraCe", retraço horizontal.
32. IBM - International Business Machines.
33. IFQSC - Instituto de Física e Química de São Carlos.
34. INT - INTerrupção.
35. IO-M/ - "Input Output-Memory/", entrada e saída ou memória/.
36. IORQ - "Input Output ReQuest", requisição para entrada e saída.
37. IRQ - "Interrupt ReQuest", requisição de interrupção.
38. JCL - "Job Control Language", linguagem de controle de trabalhos.
39. LAN - "Local Area Network", rede local.
40. LED - "Light Emiting Diode", diodo emissor de luz.
41. LF - "Line Feed", avanço de linha.
42. LIE - Laboratório de Instrumentação Eletrônica.

43. LPEN - "Light PEN, entrada para caneta de luz.
44. LTEN - "Light ENable", habilitador do canhão de luz.
45. LSI - "Large Scale Integration", integração em larga escala.
46. MRD - "Memory ReaD", leitura de memória.
47. MRQ - "Memory ReQuest", requisição de memória.
48. Modem - Modulador/Demodulador.
49. MOS - "Metal Oxide Semiconductor", semicondutor a metal e óxido.
50. MT - Memória de Tela.
51. MV - Memória de Video.
52. OS - "Operating System" (S/O da IBM).
53. PAC - Projeto Auxiliado por Computador.
54. PDP - "Programmable Data Processor", processador de dados programável.
55. PDT - "Programmable Data Terminal", terminal de dados programável.
56. PROM - "Programmable Read Only Memory", memória apenas de leitura programável.
57. RAM - "Random Access Memory", memória de acesso aleatório.
58. RD - "Read", sinal de leitura.
59. RMN - Ressonância Magnética Nuclear.
60. ROM - "Read Only Memory", memória apenas de leitura.
61. ReGis - "Remote Graphics instruction set", conjunto remoto de instruções gráficas.
62. RGB - "Red, Green, Blue"; vermelho, verde, azul.
63. RxC - Receiver Clock, relógio de recepção.
64. S/O ou SD - Sistema Operacional.
65. TAB - "Tabulate", tabulação.
66. TTL - "Transistor-Transistor Logic", lógica transistor-transistor.
67. TV - Televisão.
68. TRAX - (S/O da DEC).
69. TxC - "Transmitter Clock", relógio de transmissão.
70. UCP - Unidade Central de Processamento.
71. USART - "Universal Synchronous and Assynchronous Receiver Transmitter", receptor e transmissor síncrono e assíncrono universal.
72. USP - Universidade de São Paulo.
73. UV-EPROM - "Ultra Violet Erasable Programmable Read Only Memory", memória apenas de leitura apagável por ultra violeta.
74. VAX - "Virtual Address eXtension", extensão virtual dos endereços.
75. VM - "Virtual Memory", memória virtual (S/O da IBM).
76. VMS - "Virtual Memory System", sistema de memória virtual (S/O da DEC).

- 77. VRTC - "Vertical ReTraCe", retraço vertical.
- 78. VSP - "Video Supression", sinal dde supressão de video.
- 79. WR - "Write", sinal de escrita.
- 80. Z80-SIO - "Z80 Serial Input Output", entrada e saída serial do Z80.

Os sinais elétricos ativos em nível baixo (0 lógico) são seguidos de uma barra, como WR/, RD/, etc. Os numerais estão escritos na base decimal salvo nas listagens e quando explicitamente indicado por um H ou B finais, indicando respectivamente base hexadecimal ou binária.

CARACTERIZAÇÃO DO TRABALHO

Esta dissertação não é um trabalho isolado, estando profundamente inserida num plano em pleno andamento no Laboratório de Instrumentação Eletrônica. Esse projeto prevê a construção de um sistema de processamento modular e altamente funcional para processamento de sinais, aquisição de dados e automação de laboratórios de pesquisas físicas, tendo já gerado vários trabalhos de iniciação científica, seis dissertações de mestrado e uma tese de livre-docência, enquanto várias outras teses de mestrado e doutorado encontram-se em andamento.

Já foram construídos e encontram-se plenamente operacionais: duas famílias de microcomputadores de oito bits para uso geral (com projeto e programação básica totalmente desenvolvidos localmente), um gerador de pulsos programável, um terminal gráfico específico para visualização de imagens tomográficas geradas por RMN, um sistema de aquisição e controle para difração de raios X a baixo ângulo, um subsistema de processamento de FFT ultra-rápido e diversos módulos para automação de espectrografia através de RMN. Várias discussões conceituais sobre aspectos arquitetônicos específicos

também foram encetadas.

O trabalho ora apresentado é o terceiro e último estágio de uma cadeia de desenvolvimento que remonta aos primórdios do plano de pesquisas do L.I.E. e a um dos primeiros protótipos construídos (um microcomputador CP/M empregando barramento S-100 e microprocessador 8085). Como esse plano prevê a capacitação e domínio do ciclo tecnológico completo, desde o início das atividades do laboratório os equipamentos desenvolvidos são totalmente projetados localmente. O desenvolvimento de um sistema de processamento de dados a partir do papel (ao invés da "adaptação") de um projeto já pronto) era uma tarefa bastante ambiciosa e árdua, e, procurando compatibilizá-la com os recursos e prazos de que dispúnhamos, optamos por projetar e construir os subsistemas de memória, de processamento e de controle de disquetes. O terminal de vídeo alfanumérico foi implementado segundo um projeto proposto pela Intel em [58].

Tal opção, embora necessária, foi bastante distante da filosofia de desenvolvimento integral "in loco". Assim, estando o microcomputador depurado e funcional pensou-se em projetar o subsistema restante. Nessa época, entretanto, o grupo de Ressonância Magnética Nuclear, empregando os dispositivos construídos no L.I.E. (inclusive o microcomputador), acusava uma necessidade premente de um terminal gráfico para visualização das

imagens espectroscópicas que começavam a ser obtidas. Desenvolveu-se então esse aparelho [28] empregando ainda o terminal da Intel como base.

Esses dois terminais (alfanumérico-Intel e Alfa numérico/Gráfico-[28]) apresentam alguns inconvenientes, o principal dos quais é o emprego de um projeto relativamente ineficiente para a parte alfanumérica. A programação de controle do módulo alfanumérico publicada em [58] tem vários defeitos e inconsistências, sendo muito pouco apropriada para as modificações certamente necessárias num projeto de pesquisa. Além disso, ambos apresentavam um preço e complexidade muito acima do desejável para um sistema de baixo custo como o microLIE. O emprego de um terminal comercialmente disponível é ainda mais descabido: seu preço iguala-se ao do microcomputador inteiro!

A melhor solução é sem dúvida o projeto e construção de um terminal de vídeo de baixo custo e alta praticidade. Também é desejável que esse dispositivo seja compatível com os computadores do centro de processamento de dados do Departamento de Física e Ciência dos Materiais, do qual o L.I.E faz parte. Este é o momento apropriado também para uma discussão mais cuidadosa sobre o papel dos terminais num sistema de processamento, quicá' procurando um tipo de relacionamento mais eficaz entre o hospedeiro e seu instrumento de interface com o usuário. E sobretudo, é

importante que o terminal implementado seja bem documentado, tanto em seus circuitos como em sua programação, e também seja suficientemente flexível e aberto para os futuros experimentos acadêmicos que, espera-se, este trabalho proporcione.

INTRODUÇÃO

Desde seus primórdios há' aproximadamente 50 anos, a ciência da computação eletrônica vem apresentando notável desenvolvimento. Neste interregno componentes eletrônicos crescentemente aperfeiçoados têm permitido a construção de processadores cada vez mais avançados [1], [2] cuja programação sempre mais elaborada [3], [4], [5] vem por sua vez exigir computadores mais e mais complexos. Essa realimentação positiva - melhores processadores permitindo maiores programas, que por sua vez pedem computadores mais poderosos - ampliou consideravelmente os horizontes das aplicações atuais. Hoje ambicionamos sistemas capazes de reconhecer imagens e sons para aplicações em robótica, sistemas peritos que acumulem experiência e cheguem a conclusões lógicas para pesquisa em inteligência artificial e máquinas que operem com matrizes cuja dimensão se aproxima das centenas de milhares, como as usadas em mapeamento meteorológico. Essas e muitas outras aplicações exigem capacidade de processamento muito maior que a proporcionada pelo estágio atual da tecnologia, e como não será' possível manter indefinidamente o aumento de capacidade valendo-se apenas do avanço dos componentes, procura-se hoje

arquiteturas mais eficientes que, sem tecnologia mais elaborada, permitam construir computadores de maior rendimento. Esta é a causa primária do interesse atual pelos vários tipos de arquiteturas não convencionais tais como processadores de arranjo, multiprocessadores paralelos, sistemas de fluxo de dados, etc. [6], [7], [8].

Nesse contexto insere-se o estudo dos terminais de vídeo, visto poder esse dispositivo desempenhar um significativo papel no desempenho de tarefas até' agora relegadas a seus hospedeiros. Uma solução capaz de aumentar significativamente a velocidade de processamento numa vasta gama de aplicações, a concepção de um terminal que execute tarefas complexas sob o comando do hospedeiro exige um novo projeto e novo tipo de relacionamento com o sistema operacional. Por não comprometer a arquitetura Von Neumann, esse avanço é franqueado às instalações já existentes, possibilitando uma significativa melhora na performance de vários sistemas apenas dotando-os de periféricos mais adequados.

Note-se que os primeiros terminais de vídeo começaram a ser populares há' não mais que quinze anos. Modelos que definiram padrões históricos (que estudaremos a seguir) foram fabricados até' 1983. Dada a pouca idade do tema desconhecemos obras que discutam em profundidade a atuação desses periféricos num sistema de processamento de dados. Neste trabalho, partindo do princípio de

funcionamento e da evolução arquitetônica dos terminais de vídeo discutimos sua função nos sistemas atuais, criticamos o papel a que está hoje relegado e propomos uma nova função. Definimos também as características necessárias à tarefa proposta, verificando qual o "hardware" necessário para cumpri-la. Fazemos um acompanhamento bastante cuidadoso de todos os passos dados na elaboração do terminal cuja construção serviu de base para nossas propostas, bem como dos raciocínios que nortearam as diversas decisões e compromissos que tiveram que ser feitos no decorrer do projeto.

Também investigamos brevemente qual a programação necessária à integração e bom funcionamento do sistema, bem como documentamos todas as rotinas implementadas. A metodologia adotada para a confecção dos programas foi a de refinamento sucessivo ("top-down"). É feita uma análise das principais alternativas de programação disponíveis e qual o impacto de seu emprego no desempenho do dispositivo como um todo.

Comparamos a proposta inicial, o realizado e o factível e finalizamos procurando levantar conclusões a respeito de todo o trabalho, propondo expansões e possíveis melhoramentos, tentando fazer desta dissertação uma base para futuras discussões.

CAPITULO I

CONCEITOS BASICOS

I.0 CONCEITOS BASICOS

Ha' dois tipos de dispositivos de exibição de imagens tradicionalmente usados em terminais de video, cada um com características e exigências próprias como sera' explicitado:

I.1 O CINESCÓPIO COMUM (CRT)

Desenvolvido para o emprego em aparelhos de televisão e de instrumentação, o tubo de raios catódicos (cinescópio) e' constituído das seguintes partes (figura 1):

CONCEITOS BÁSICOS

I.1.1 Princípio De Funcionamento -

O princípio de funcionamento do CRT é o mesmo da válvula termoiônica [9], [10] e [11]: Um filamento aquecido (a) emite elétrons por efeito termoiônico criando um feixe (b) de intensidade controlada por uma grade (g), que é focalizado por lentes eletro-magnéticas ou eletrostáticas (c), desviado pelos defletores horizontais (e) e verticais (f) para o ponto desejado na tela e fortemente acelerado por um revestimento metálico ligado a uma alta tensão positiva (d). A tela é um anteparo recoberto de fósforo (h) que emite luz visível (i) na transição de retorno dos elétrons aos níveis eletrônicos normais após serem excitados com a energia transferida pelo feixe eletrônico (j).

A luminosidade de um ponto decresce exponencialmente com o tempo a partir do instante em que o feixe se move para outro local, tornando necessária a constante reescrita da informação na razão de 30 ou 60 vezes por segundo. E' necessário portanto guardar em algum outro local as informações referentes à imagem exibida. O custo da memória de acesso direto e rápido empregada nesse armazenamento era, até' pouco tempo, bastante elevado, dificultando a difusão desse tipo de terminais.

I.1.2 Formação De Imagens Por Varredura De Rastro -

Os dispositivos que empregam CRT's formam imagens por varredura de rastro. Esse sistema e' o empregado nas transmissões comerciais de TV, e também muito utilizado ultimamente em terminais de video alfanuméricos. Sua introdução no campo dos terminais gráficos só se tornou comercialmente viável depois do barateamento das memórias RAM ocorrido no início da década de 80. Atualmente a maioria dos terminais gráficos emprega varredura de rastro.

Nesse sistema a eletrônica associada ao CRT está sempre deslocando o feixe de elétrons segundo o padrão da figura 2.

Se quisermos acender um ponto nas coordenadas (x,y) cumpre-nos esperar até' que o feixe passe por essa posição e então liga'-lo. Para se desenhar o clássico exemplo do triângulo de vértices A, B e C teremos:

CONCEITOS BÁSICOS

1. Esperar que o feixe de elétrons passe pelo vértice A (figura 3a).
2. Acionar o feixe, formando um ponto (figura 3b).
3. Esperar que o feixe passe pelo ponto adjacente em direção ao vértice C na linha inferior (figura 3c).
4. Acionar o feixe, formando outro ponto (figura 3d).
5. Assim sucessivamente até os vértices B e C (figura 3e).
6. Unir os vértices B e C pela linha que passar mais próxima (figura 3f).

Este tipo de processo e' ideal para videos que necessitem de refrescamento devido ao evanescimento da imagem, pois o feixe de elétrons nunca cessa sua movimentação. Também presta-se bastante bem a aplicações com alterações muito rápidas na tela. Seus inconvenientes são a exigência de circuitos que façam a contínua movimentação do feixe e de memórias necessárias para informar, a cada posição do mesmo, a existência ou não de um ponto.

Note-se que para se escrever qualquer dado num terminal desse tipo basta alterar a memória de onde e' tirada a informação para o canhão. Isso torna a modificação de imagens bastante simples. Entretanto, para se formar uma imagem e' necessária a transferência de tantos bits quantos forem os pontos da tela, geralmente um número bastante elevado, tornando a carga de imagens um processo relativamente lento.¹

CONCEITOS BASICOS

Outro inconveniente dos CRT's é a variação de luminosidade das figuras em relação a sua inclinação. Como os pontos não são igualmente espaçados na direção horizontal e vertical, uma reta com um dado número de pontos desenhada na horizontal pareceria' mais brilhante que uma feita na vertical com a mesma densidade de pontos devido 'a sua maior concentração. Essa característica é bastante inconveniente para a maioria das aplicações, razão pela qual várias técnicas de compensação têm que ser adotadas, sobrecarregando os circuitos e a programação desses terminais.

I.1.3 Arquitetura De Um Sistema Com' CRT -

A maior dificuldade num sistema baseado em CRT é a temporização. A varredura de rastro (figura 2) é feita por dois geradores de função "dente de serra" cuja sincronização controla todo o sistema, como explicitado adiante. O ato de trazer o feixe desligado até o canto superior da tela é chamado retraço vertical, e o de trazer o feixe até o início da linha, retraço horizontal.

Os dados a serem exibidos no vídeo são escritos numa memória de tela de onde são retirados em tempo oportuno

1 - No entanto, os dados para um terminal mapeado por bit nem sempre precisam ser em número grande pois o terminal pode ser capaz de responder a comandos de alto nível enviados pelo hospedeiro. A quantidade de informação transferida quase sempre é inversamente proporcional 'a inteligência do terminal.

pelo circuito controlador de video, sob o comando dos sincronizadores horizontal e vertical. Caso sejam letras, esses dados são traduzidos em código apropriado por uma ROM decodificadora. Se forem imagens, são passados diretamente para um circuito conversor que os serializa, transforma em grandeza analógica e injeta no eixo Z (liga/desliga do feixe de elétrons) do tubo. As letras, depois de codificadas, também são apresentadas ao circuito decodificador (figura 4).

Fig. 4 Arquitetura de um terminal empregando CRT.

Note-se que este é um processo contínuo. Ao chegar ao fim da tela, o controlador simplesmente retorna ao início e recomeça um ciclo idêntico. A interface com o processador hospedeiro também é altamente dependente do grau de inteligência embutida no terminal, mas o modo mais simples de se escrever na tela consiste em alterar

CONCEITOS BASICOS

direta e sincronamente a memória gráfica.

O tempo torna-se uma grandeza crítica em CRT's. Devido ao decaimento da luminosidade do fósforo, pelo menos 30 vezes por segundo a informação deve ser re-escrita. Se o terminal tiver 512 linhas por 512 colunas (uma resolução média) o tempo máximo gasto numa linha sera' [28]:

$$\frac{1 \text{ s}}{30 \times 512 \text{ linhas}} \approx 65 \text{ } \mu\text{s/linha} \quad (1)$$

Entretanto, devemos levar em conta também o tempo de retraço vertical, não desprezíveis 1,5 ms tipicamente. Nossa expressão fica então:

$$\frac{\frac{1}{30} \text{ s} - 1,5 \times 10^{-3} \text{ s}}{512 \text{ linhas}} \approx 61 \text{ } \mu\text{s/linha} \quad (2)$$

Em 61 microssegundos precisamos escrever toda a informação de uma linha e trazê-la de volta ao início, com o feixe desligado. O tempo de retraço normalmente é da ordem de 10 microssegundos. Temos então 51 microssegundos para escrever 512 pontos, ou seja, temos:

$$\frac{61 \text{ } \mu\text{s} - 10 \text{ } \mu\text{s}}{512 \text{ pontos}} \approx 100 \text{ ns/ponto} \quad (3)$$

um tempo bastante pequeno. Se o sistema tiver uma resolução de 1024 x 1024, teremos por ponto o tempo de 21 nanossegundos. A eletrônica necessária para chavear o

feixe nessa frequência está longe de ser trivial.

I.2 O CINESCÓPIO COM MEMÓRIA (DVST)

Um aperfeiçoamento do CRT foi a introdução do tubo de raios catódicos com memória, também chamado tubo de visão direta (em inglês, "storage cathode ray tube" ou "direct view storage tube", DVST) [12], [13], usado nos primeiros terminais gráficos antes mesmo do advento dos terminais de vídeo alfanuméricos.

Algumas aplicações, como meteorologia e sistemas militares desde há muito necessitavam de saídas gráficas, e antes que os terminais de vídeo se apresentassem como alternativas populares já havia subsistemas gráficos para aplicações específicas. Esses subsistemas usavam DVST's devido à sua alta resolução, facilidade de construção, e principalmente por não exigirem o refrescamento da imagem como os CRT's, permitindo a montagem de imagens extremamente detalhadas.

I.2.1 Princípio De Funcionamento -

Num DVST, uma esparsa nuvem de elétrons está continuamente fluindo dos alimentadores (e) para a tela em perpendicularmente à mesma pela ação de colimadores (a) internos ao tubo. Uma superfície (b) paralela à tela (chamada superfície de armazenamento) funciona como barreira para essa nuvem, impedindo que a mesma excite o

CONCEITOS BÁSICOS

fósforo. Entretanto, quando o feixe eletrônico atinge um ponto, ele o faz com intensidade suficiente para tornar uma pequena região da superfície de armazenamento ligeiramente positiva (c), fazendo com que mesmo na ausência do feixe, haja naquele local um fluxo de elétrons suficiente para excitar o fósforo e produzir um ponto luminoso (d) (figura 5).

O inconveniente desse sistema é sua incapacidade de apagamento seletivo, pois as regiões do anteparo tornadas positivas não podem ser individualmente alteradas. O apagamento é efetuado produzindo uma descarga de elétrons na tela inteira pelos inundadores (f). Isso impede sua aplicação em sistemas animados e na maioria dos processos interativos onde haja edição e mapeamento da tela, uma limitação séria. Além disso, os DVST são inerentemente menos brilhantes que os CRT's comuns, porém, como não exigem refrescamento da imagem, os

circuitos necessários ao seu funcionamento são muito mais simples².

Tradicionais fábricas de partes de computador como a Tektronix [18], a IBM [14] e Hewlett Packard [15], [16] e [17] empregam DVST's em muitos de seus produtos. Esse fato influencia em diversos aspectos da arquitetura e do protocolo de comunicações de diversos terminais.

I.2.2 Formação De Imagens Por Varredura Aleatória -

A varredura aleatória (também chamada caligráfica, randômica ou vetorizada) usada nos DVST forma a imagem pela concatenação de pontos adjacentes a partir de um de seu extremos. Retornando ao exemplo do triângulo temos:

1. O feixe de elétrons é trazido para o vértice A (figura 6a).
2. Aciona-se o feixe, formando um ponto (figura 6b).
3. Desloca-se o feixe para o ponto adjacente em direção ao vértice B (figura 6c).
4. Aciona-se o feixe, formando outro ponto (figura

2 - Embora esta seja uma idéia bastante difundida (cf. [28]), com o barateamento das memórias RAM e a integração dos controladores de vídeo em CI's de integração em larga escala, os circuitos com CRT são atualmente mais baratos que os que empregam DVST's.

CONCEITOS BÁSICOS

6d).

5. Assim sucessivamente até o vértice B (figura 6e).
6. Desloca-se o feixe para o ponto adjacente em direção ao vértice C (figura 6f).
7. Aciona-se o feixe, formando um ponto (figura 6g).
8. Repetem-se os dois passos anteriores até o vértice C (figura 6h).
9. Desloca-se o feixe em direção ao vértice A (figura 6i).
10. Aciona-se o feixe, formando um ponto (figura 6j).
11. Repetem-se os dois passos anteriores até o vértice A (figura 6k).

E estará formado o triângulo. Note-se que como os pontos não evanescem, o desenho permanecerá estático na tela, dispensando o armazenamento de informações a seu respeito em RAM como no caso dos CRT's.

A maioria dos terminais caligráficos não exige o nível de detalhe do exemplo anterior porque a geração de retas lhas é uma ação primitiva. Para traça'-las basta transferir para o periférico as coordenadas iniciais,

CONCEITOS BÁSICOS

finais e a intensidade. Um circuito gerador de rampas (também chamado gerador de vetores) levará o feixe para os pontos apropriados e acionará o canhão de elétrons [16], [28]. Para se traçar um triângulo teremos então as seguintes instruções:

1. Traçar uma reta com intensidade X de (a, a) a (b, b) .
2. Traçar uma reta com intensidade X de (b, b) a (c, c) .
3. Traçar uma reta com intensidade X de (b, b) a (c, c) .

CONCEITOS BASICOS

(a, a) , (b, b) e (c, c) são respectivamente as coordenadas dos pontos A, B e C. É fácil perceber que a quantidade de informações necessárias para a manipulação de figuras num terminal com DVST é bastante reduzida³. Apenas as coordenadas, a intensidade e o tipo de figura são necessários.

1.2.3 Arquitetura De Um Sistema Com DVST -

Um subsistema típico de visualização usando DVST é construído ao redor dos circuitos do gerador de retas (figura 7). Nele estão conectados os 4 registradores de início e fim do vetor e o registrador de intensidade. O gerador de retas, a partir desses dados, gera os sinais para os circuitos de deflexão horizontal, deflexão vertical e de acionamento da grade (eixo z - intensidade do feixe de elétrons). Também é comum um somador que define as coordenadas do traçado relativas à origem armazenadas em dois registradores, permitindo facilmente o deslocamento da figura para outras regiões da tela.

Dada a dificuldade em escrever caracteres alfanuméricos nesse tipo de tubos, os terminais com DVST

3 - Deve-se ressaltar que nem todos os terminais têm geradores de vetores eficientes. Além disso, contornos muito intrincados fazem desaparecer essa vantagem dos DVSTs, podendo exigir transferências de dados maiores que o método de mapeamento por bits, pois o desenho tem que ser fragmentado em um número desmesuradamente grande de segmentos de reta.

incorporam também uma ROM geradora de caracteres e circuitos necessários para permitir a escrita de letras e números. E como o gerador de caracteres quase sempre age como controlador de todo o circuito, é comum que os sinais para limpeza do tubo também sejam por ele gerados.

A comunicação com o computador hospedeiro sempre depende do grau de inteligência do terminal. Em seu modo mais simples, o hospedeiro escreve nos registros x_1 , x_f , y_1 , y_f , Int, Desl_X, Desl_Y e CARAC os dados necessários.

I.3 COR E INTENSIDADE

CONCEITOS BASICOS

I.3.1 Imagens Em Preto E Branco -

Os CRT's se prestam muito bem para para a exibição de imagens contínuas tais como fotos e imagens, enquanto os DVST's são melhor empregados em contornos complexos, dada sua maior resolução. Em imagens num terminal monocromático (ou seja, com fósforo de apenas uma cor), a questão de quantas tonalidades de cinza são necessárias para uma sensação de continuidade é complexa, envolvendo o grau de sensibilidade do olho humano, grandeza nem sempre facilmente aferível; nem tampouco homogênea. Até com 16 diferentes graduações de cinza é detectável a mudança de um ponto para outro, gerando contornos indesejáveis. A linha divisória situa-se em torno dos 32 níveis, considerada por alguns como aceitável e por outros como ainda passível de crítica [29]. 64 níveis, espaçados logaritmicamente são aceitos pela quase totalidade dos autores como um excelente padrão [30]. Médicos treinados, entretanto, conseguem distinguir cerca de 600 níveis em imagens radiológicas [62].

Para terminais incapazes de modular a tensão no eixo Z, criando níveis de intensidade em um único ponto, a solução é valer-se da tendência de fusão do olho humano. Cada pedaço de informação não será mais exibido num único ponto, mas num conjunto de quatro pontos adjacentes [29], [30].

Essa aproximação divide por dois a resolução em cada eixo, mas permite que, em um sistema onde o ponto somente pode estar ligado ou desligado, haja, por exemplo, cinco níveis de intensidade distintos, a saber (figura 8):

I.3.2 Imagens Coloridas -

A análise de cor infelizmente não pode ser feita tão rapidamente. Verificamos que, em imagens acromáticas, 64 níveis são suficientes, ou seja, 6 bits por ponto. Já em imagens coloridas, os estudos de [31] a [35] mostram que o padrão aceitável para a recepção de uma imagem policromática envolve três cores fundamentais (são adotados o vermelho, o verde e o azul formando o padrão Red Green Blue - RGB).

CONCEITOS BASICOS

Supondo que o mesmo número de intensidades necessárias a uma imagem em preto e branco seja necessário para cada cor (uma ilação não necessariamente válida) teremos 18 bits por ponto. Os sistemas comerciais de boa resolução empregam 24 bits por ponto, enquanto os de alta resolução usam até 10 bits por cor, num total de 30 bits por ponto [36], [40].

I.4 OUTROS TIPOS DE DISPOSITIVOS DE EXIBIÇÃO

Diversos outros tipos de dispositivos de exibição de dados tem sido desenvolvidos, tais como painéis a gás (plasma), matrizes de diodos emissores de luz, matrizes de cristal liquido, vários tipos de CRT's coloridos, etc [18] a [27]. O potencial dessas novas tecnologias e' muito grande; seu estudo, entretanto, foge do escopo deste trabalho. Consideramos o CRT e o DVST apenas pelo impacto que têm na arquitetura dos terminais que os incorporam.

CAPITULO II

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.0 EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.1 EVOLUÇÃO DOS TERMINAIS DE VIDEO

A evolução dos terminais de computador esta' intimamente associada ao desenvolvimento dos sistemas operacionais. Durante as duas primeiras gerações a interação usuário-processador foi essencialmente através de lotes de tarefas [43] e [44]; o único terminal interativo, quando existia, era destinado ao operador, sendo a E/S para os usuários composta por periféricos tipo leitora/perfuradora de cartões ou de fita de papel e impressora. Somente com a introdução dos S.O. baseados em compartilhamento de tempo ("time sharing") passou o terminal interativo a ser empregado em larga escala [43].

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Os primeiros dispositivos empregados para E/S interativa foram as máquinas de escrever modificadas então usadas para comunicação por telex ("flexowriters"). Os teletipos entretanto apresentam sérias limitações de velocidade, nível de ruído e fadiga mecânica, tendo sido substituídos pelos terminais de vídeo.

Não é nosso intento descrever toda a história desses periféricos, porém uma breve investigação sobre seu desenvolvimento permite conclusões bastante singulares. Para acompanhar a evolução dos terminais ateremo-nos apenas aos desenvolvidos por um particular fabricante de computadores (DEC) pelas seguintes razões:

1. Foi uma das primeiras empresas a empregar maciçamente terminais de vídeo em sua linha de computadores. Foi a primeira a fabricar um computador cuja console era um terminal de vídeo [51].
2. As seqüências de controle do VT52, um dos seus modelos, foram o primeiro padrão de linguagem de controle para terminais. Adotada por vários fabricantes, ainda é empregada na indústria de microcomputadores, como por exemplo, nos microcomputadores Inteltec (Intel) [46], CP600 e CP700 (Prológica) [47].

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

3. As seqüências de controle do modelo VT100 (que sucedeu ao VT52) tiveram tamanho impacto que foram adotadas como padrão para todos os terminais assíncronos como norma ANSI X-3.64.
4. Temos acesso a variada literatura sobre esses dispositivos.

II.1.1 Modelo VT05 -

Um dos primeiros terminais de vídeo disponíveis no mercado, o VT05 possuía tela de 20 x 72 caracteres e taxa máxima de comunicação de 2.400 bps pelo padrão EIA de circuito de 20 mA. O comprimento da palavra de comunicação era fixado em 7 bits havendo dois tipos de terminal: um sem paridade e um com paridade par. Apenas letras maiúsculas podiam ser representadas na tela, num total de 63 símbolos distintos.

Os dados recebidos pelo teclado eram passados diretamente ao hospedeiro sem qualquer pre'-processamento. Assim, caracteres especiais como CR (ASCII 13) ou BS (ASCII 8) precisavam ser tratados pelo computador, empregando para isso a característica mais avançada do VT05: a capacidade de posicionar o cursor em qualquer posição da tela sob o comando do processador hospedeiro. Nenhum outro protocolo de comunicação era suportado.

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.1.2 Modelo VT50 -

Provavelmente um dos primeiros terminais a incorporar um microprocessador, o modelo VT50 representou um significativo avanço por introduzir o conceito de comandos como extensão do código ASCII.

Várias ações primitivas a um terminal são descritas pelo código ASCII, como CR, LF, TAB, etc. O VT50 interpretava os seguintes caracteres de comando desse código:

1. BELL (ASCII 7) - Toca a campainha interna do terminal.
2. BS (Back Space ASCII 8) - Volta o cursor uma posição.
3. TAB (Tabulate, ASCII 9) - Avança o cursor ate' a próxima marca de tabulação, fixada de 8 em 8 colunas a partir da coluna 9.
4. LF (Line Feed, ASCII 10) - Avança o cursor para a linha inferior. Se na última linha, desloca toda a tela uma linha para cima.
5. CR (Carriage Return, ASCII 13) - Traz o cursor para o início da linha.

EVOLUÇÃO ARQUITETÓNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Entretanto, ha' várias outras ações inerentes apenas aos terminais de video para as quais não existe uma representação ASCII, como por exemplo avançar o cursor uma posição `a direita ou apagar a tela. Ao invés de empregar códigos ASCII definidos para outras ações ou estender unilateralmente o padrão optou-se por definir um protocolo baseado em modos de comando: Ao receber um código ESC (Escape, ASCII 27) o terminal entra em modo "escape", do qual so' sai após o recebimento de outro ESC. Enquanto estiver no modo "escape", algumas letras são interpretadas como comandos especiais, a saber:

1. A - Mover o cursor uma linha para cima ou ignorar se ja' esta' na primeira linha da tela.
2. C - Mover o cursor uma coluna para a direita ou ignorar se ja' esta' na última coluna da tela.
3. H - Trazer o cursor para a primeira linha e primeira coluna (canto superior esquerdo da tela).
4. J - Apagar todos os caracteres desde a posição do cursor ate' o fim da tela.
5. K - Apagar todos os caracteres desde a posição do cursor ate' o fim da linha (margem direita).

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

6. Z - Solicitar ao terminal que se identifique (O terminal envia um código que permite ao hospedeiro identificar qual modelo de terminal esta a ele conectado).
7. [- Ligar modo de travamento da tela (sem deslocamento ao atingir a última linha).
8. ? - Desligar o modo travamento (o terminal desloca toda a tela uma linha para cima, perdendo a primeira ao atingir a última linha).

Para manter a compatibilidade com programas escritos para E/S através de cartões perfurados a tela foi estendida para 80 colunas, embora para tanto fosse necessário reduzir o número de linhas para 12. O VT50 era capaz de comunicar-se em até 9.600 bps pelo padrão RS 232c ou, opcionalmente, circuito de 20 mA. A palavra de transmissão tinha obrigatoriamente 7 bits, podendo ou não ser incluído um oitavo bit de paridade par, opção definida por uma chave no terminal. O gerador de caracteres continha apenas letras maiúsculas, num total de 64 símbolos. O VT50 não era capaz de posicionar diretamente o cursor em qualquer local da tela, deslocando-o através de comandos ESC A, ESC C, BS ou LF.

II.1.3 Modelo VT52 -

Introduzido em 1975 o VT52 teve um grande impacto, vindo a ter muitas de suas características consideradas como padrões para terminais. Um melhoramento do modelo anterior, este terminal interpreta uma seqüência de controle iniciada por ESC cujos comandos definem uma interface padronizada entre o hospedeiro e o terminal permitindo:

1. Movimentar o cursor uma posição para cima, baixo, direita ou esquerda, sem deslocar a tela ou trazê-lo até o canto superior esquerdo.
2. Apagar os caracteres desde a posição do cursor até o fim da linha ou da tela.
3. Identificar qual o tipo do terminal conectado ao hospedeiro.
4. Deslocar a tela uma linha para cima ou para baixo ("scroll").
5. Escolher os códigos gerados por algumas teclas entre dois possíveis conjuntos de caracteres mutuamente exclusivos.
6. Posicionar o cursor em qualquer local da tela.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Quatorze diferentes seqüências de controle compõem o repertório do VT52. Mais importante que o conjunto de comandos propriamente dito foi a definição de uma linguagem de comando consistente, abandonando o conceito de modo normal e modo "escape" do VT50. Em qualquer instância uma seqüência ESC A faz o cursor subir uma linha, uma seqüência ESC J apaga a tela, e assim por diante.

Essa linguagem continua a ser empregada por muitos equipamentos digitais, sendo interpretada por uma série de terminais e microcomputadores de outros fabricantes. No Brasil citamos entre outros, o TDA, Scopus TVA 1052, Scopus TVA 2052 e o CP600. O conceito de seqüência de controle iniciada por ESC foi preservado na norma ANSI, embora a linguagem tenha sido alterada.

Os comandos de um byte como CR, LF, TAB, BELL e BS também são interpretados. Um protocolo de comunicação baseado em XON (ASCII 17) e XOFF (ASCII 19) permite que tanto o terminal como o hospedeiro possam interromper e reiniciar o fluxo de dados entre si.

A tela foi estendida para 24 x 80 caracteres maiúsculos e minúsculos, a comunicação pode atingir 9.600 bps com palavras de 5, 6, 7 ou 8 bits, paridade par, ímpar ou sem paridade (opções selecionáveis por chaves) e as velocidades de transmissão e recepção foram totalmente separadas. Algumas características ergonômicas para

facilitar o uso intensivo do dispositivo foram pela primeira vez incorporadas a um terminal, como por exemplo teclado numérico separado para a entrada de grandes volumes de dados numéricos, tecla de repetição, confirmação sonora do pressionamento de teclas ("keyclick") e um algoritmo especial que habilita a recepção de uma tecla pressionada sem que a anterior tenha sido ainda liberada ("rollover"). Encontram-se no apêndice A as seqüências de controle da linguagem do VT52.

II.1.4 Modelo VT55 -

O modelo VT55 acrescenta as características do VT52 uma capacidade gráfica limitada, podendo desenhar histogramas e funções simples. Para cada um dos 512 pontos no eixo X, o VT55 pode representar 2 pontos no eixo Y. Assim, a curva mais complexa que pode ser desenhada é um círculo. Não é possível exibir uma reta interceptando um círculo em sua tela.

O gerador de vetores do VT55 é por "hardware", permitindo a construção de histogramas com vários tipos de sombreados, hachuras e intensidades. É um produto da mesma geração do VT52, tendo sido lançado praticante na mesma época, com arquitetura semelhante e componentes da mesma tecnologia.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.1.5 Modelo VT62 -

O modelo VT62 implementa o primeiro terminal de modo bloco deste fabricante, sendo a primeira (e malograda) tentativa de transferir para os periféricos algumas das responsabilidades do hospedeiro.

Num terminal de modo bloco os dados entrados no teclado não são enviados ao hospedeiro logo que digitados, mas sim em conjuntos de caracteres (telas ou blocos). O computador central define primeiramente o formato da tela especificando campos numéricos, campos que necessariamente devem ser preenchidos e mensagens padrão de erro. Após as definições, o terminal armazena localmente os dados que recebe, verificando se os mesmos preenchem os requisitos necessários e emitindo as mensagens de erro que julgar apropriadas sem a intervenção do hospedeiro. Ao término da tela, todo o bloco é transmitido, podendo a operação ser repetida com apenas um comando do computador central.

A idéia básica é atraente: sendo toda validação dos dados feita localmente, os programas aplicativos ficam muito mais simples por dispensarem estes testes sobre as entradas fornecidas, e o hospedeiro com muitos terminais fica bastante aliviado porque essa validação é feita paralelamente em cada um dos periféricos.

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Para facilitar a conexão de vários terminais a um único computador, o VT62 suporta um protocolo de comunicação bastante elaborado do tipo "multidrop": vários dispositivos partilham uma linha comum, as mensagens do processador central somente são reconhecidas se forem precedidas pelo endereço do terminal, definível por chaves internas ao periférico. Essa arquitetura voltou recentemente a ser empregada nas redes locais de processadores (LAN - "Local Area Networks") tipo Ethernet e similares [52]. Outras capacidades do VT62 incluem:

1. Tela logicamente dividida em duas partes: área de exibição e área de formulários, com tamanho definível por programação.
2. Diferentes atributos para cada área de tela, alguns pre'-definidos (área de exibição protegida, área de formulários em video reverso, etc.) e alguns definíveis por programação.
3. Primitivas para a confecção de menus.
4. Mensagens padrão de erro definíveis pelo hospedeiro, permitindo que o terminal possa dialogar com o usuário sem a intervenção do processador central.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

5. Várias primitivas para a definição de formulários:

1. Aceitar apenas entradas numéricas.
2. Aceitar apenas entradas numéricas com sinal.
3. Aceitar apenas entradas alfanuméricas.
4. Definir campo cujos caracteres devem ser ecoados.
5. Definir campo cujos caracteres devem ser invisíveis.
6. Definir campo protegido.
7. Definir campo onde pelo menos um caracter deve ser colocado.
8. Definir campo que precisa ser preenchido completamente.
9. Marginar `a esquerda.
10. Marginar `a direita.
11. Definir campo com video reverso.
12. Definir campo protegido.

6. Teclas programáveis pelo hospedeiro, fazendo com que entradas completas possam ser efetuadas com apenas um toque.

7. Autoteste diagnóstico.

8. Porto para impressora.

A filosofia de trabalho deste terminal e' um passo na direção da proposta desta dissertação. Entretanto, o VT62 padece de um defeito capital, a nosso ver a causa do seu malogro comercial: Não se trata de um terminal convencional, sendo incapaz de comunicar-se fora do modo bloco. Isso exige um sistema operacional exclusivo e excludente (TRAX) não havendo conexão possível entre o VT62 e os demais sistemas da própria Digital. Embora alguns bancos norte-americanos tenham chegado a

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

adota'-lo, o projeto foi logo abandonado devido a seu fraco desempenho comercial.

Este episódio parece ter fornecido lições valiosas: O modelo subsequente, talvez o mais bem sucedido da série, embora apresente uma linguagem de comando bem mais elaborada e complexa, inclui um modo de compatibilidade com o VT52 permitindo que a programação anteriormente feita possa ser ainda utilizada.

II.1.6 Modelo VT100 -.

Produzido a partir de 1977, o modelo VT100 tem um conjunto de seqüências de controle que terminou por transformar-se no padrão adotado pela ANSI. Esses comandos permitem:

1. Movimentar o cursor qualquer número de posições para cima, baixo, direita ou esquerda, sem deslocar a tela.
2. Trazer o cursor até o início da tela.
3. Apagar os caracteres desde a posição do cursor até o fim da linha.
4. Apagar os caracteres desde a posição do cursor até o início da linha.
5. Apagar os caracteres desde a posição do cursor até o fim da tela.
6. Apagar os caracteres desde a posição do cursor até o início da tela.
7. Identificar qual o modelo de terminal conectado ao hospedeiro.
8. Deslocar a tela uma linha para cima ou para baixo ("scroll").

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

9. Trancar um número de linhas na tela, protegendo-as do deslocamento ("scroll") para cima ou para baixo.
10. Algumas teclas com dois significados mutuamente exclusivos selecionáveis por comando.
11. Definir linhas com caracteres de largura dupla.
12. Definir linhas com caracteres de altura dupla.
13. Definir o formato do cursor (bloco ou sublinhado, piscante ou fixo).
14. Definir atributos especiais caracter a caracter (video reverso, sublinhado, intensificado, piscante).
15. Ligar e desligar indicadores luminosos (LED's) do painel.
16. Efetuar testes de confiabilidade do terminal.
17. Chavear entre dois conjuntos de seqüências de controle, ANSI e um modo compatível com VT52.
18. Definir algumas características do terminal (80/132 colunas, barulho das teclas, repetição automática das teclas mantidas pressionadas, posição das marcas de tabulação, etc.)
19. Fazer o deslocamento de tela de modo suave para permitir a leitura contínua ("smooth scroll")⁴.

Uma das características mais populares desse terminal é o tamanho intercambiável de tela: 24 x 80 ou 24x132 caracteres maiúsculos e minúsculos, além de símbolos matemáticos e caracteres semi-gráficos. A velocidade de comunicação pode atingir 9.600 bps com palavras de 5, 6, 7 ou 8 bits, paridade par, ímpar ou sem paridade, sendo essas opções definíveis por programação e

4 - A seqüência completa dos comandos ANSI X3.64 está no apêndice C.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

armazenadas em memória não volátil. As velocidades de transmissão e recepção são totalmente separadas, há um teclado numérico separado e um mecanismo de repetição controlado por programação que repete automaticamente uma tecla mantida pressionada por mais de meio segundo.

As características básicas do VT100 foram estendidas a toda uma família de terminais como o VT101 (mais barato, sem possibilidade de expansão), VT102 (com conexão para modem, interface malha de 20 mA e expansão de memória), VT105 (compatível com VT55), terminais com encapsulamento resistente à corrosão, etc. Esses dispositivos não serão descritos em pormenores.

II.1.7 Modelo VT125 -

O modelo VT125 foi lançado para suprir uma grave falha do VT100: incapacidade gráfica. É um terminal funcionalmente idêntico ao VT100 com uma matriz gráfica de 230 linhas por 400 colunas, mapeado por bit (tecnologia de varredura de rastro).

Este terminal incorpora tecnologia apenas ligeiramente mais avançada que a do VT100, podendo ser considerado apenas um apêndice do mesmo. Não há nenhuma alteração na arquitetura, nem nos princípios básicos de funcionamento. A única diferença na linguagem de comando é a inclusão do protocolo ReGis [44] para transferência de imagens para a tela gráfica. Os

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

comandos Regis estão descritos no apêndice B.

II.1.8 Modelo PDT-11 -

O PDT-11 foi a mais séria tentativa de prover um novo papel para os terminais num centro de processamento de dados. Trata-se de um VT100 que incorpora em seu interior um microcomputador LSI-11 com sistema operacional residente de tempo real. Três diferentes modelos dessa família foram produzidos: sem memória de massa (PDT-11/130), com cartuchos de fitas magnéticas (PDT-11/200) e com disquetes de 8'' (PDT-11/350).

Foi a reencarnação do modelo VT62 com suas principais deficiências corrigidas. O PDT-11, além de ser um terminal convencional se a aplicação assim o exigisse, podia receber do hospedeiro um programa e executá-lo localmente. Como o conjunto de instruções do hospedeiro (PDP-11 ou VAX na maioria dos casos) era o mesmo do terminal, várias situações interessantes poderiam surgir, pois seria possível executar o mesmo programa no hospedeiro ou no terminal. Essa possibilidade permitiria que boa parte da depuração de um programa fosse feita fora de linha e sem sobrecarregar o hospedeiro, embora não haja evidências de que essa capacidade tenha sido utilizada.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Não obstante todas essas vantagens o PDT-11 também fracassou, tendo sido retirado de fabricação por volta de 1982. As razões parecem ter sido estritamente comerciais, pois esse terminal era bastante caro. A tecnologia empregada para a construção do microcomputador LSI-11 já era obsoleta quando o mesmo foi incorporado ao PDT-11. Circuitos ultrapassados são necessariamente mais caros e menos competitivos; um microcomputador baseado no microprocessador 68020 com 32 bits e gerenciamento de memória virtual custa atualmente menos que a metade de um LSI-11 do tipo que equipava o PDT-11, com UCP de 16 bits e limitado a 64k bytes.

Creemos que se este periférico tivesse um processador com melhor relação custo/benefício seria hoje o padrão para terminais.

II.1.9 Modelo VT200 -

A última geração de terminais Digital é a família VT200, com três modelos: Um terminal alfanumérico, um terminal gráfico, e um gráfico colorido. Embora o "design" tenha sofrido mudanças radicais com um teclado maior, mais baixo (de acordo com a norma DIN) e com diversas outras características ergonômicas, este terminal é funcionalmente muito similar ao VT100.

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

O projeto foi radicalmente alterado, mas apenas para aproveitar os circuitos integrados de última geração, com maior densidade e recursos. A arquitetura continua muito parecida a de seu famoso antecessor. Nenhum grande avanço foi proporcionado por esses terminais. Suas principais características são:

1. Emulação dos terminais VT100 e VT52.
2. Capacidade de auto-teste estendida.
3. Teclas redefiníveis por programação.
4. Gerador de caracteres redefinível por programação.
5. Emulação do protocolo do Tektronix 4044⁵
6. Interpretação do protocolo ReGis⁵
7. Definição das características do terminal (velocidade de transmissão, protocolo interpretado, tipo de terminal emulado, etc.) através de menus e armazenamento das mesmas em memória não volátil.

II.2 SITUAÇÃO DOS TERMINAIS NAS ARQUITETURAS CONVENCIONAIS.

5 - Para os terminais gráficos VT240 e VT241.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Os primeiros computadores foram construídos com grandes dificuldades. A tecnologia disponível somente permitia circuitos caros, pouco confiáveis e de grande dissipação, criando tantos problemas de alimentação, consumo e manutenção que tornava os projetistas extremamente preocupados com o número de componentes. Para reduzir a complexidade dos circuitos, ou talvez devido à ausência de mecanismos adequados para o gerenciamento de multiprogramação) uma única unidade exercia controle sobre todas as sub-unidades.

Era a unidade central de processamento (UCP) quem controlava as transferências de e para os discos, quem calculava o endereço dos arquivos, quem gerava os pulsos necessários para o subsistema de memória de massa, quem monitorava e respondia aos sinais gerados em todas as linhas de periféricos, etc. Com isso, boa parte do tempo total do processador era empregado em gerenciamento (figura 9).

Com o barateamento e aumento de confiabilidade dos componentes os subsistemas periféricos foram ficando cada vez mais inteligentes e autônomos, liberando a UCP para outras tarefas. O primeiro desses dispositivos foi o canal de acesso direto à memória (ADM), que permite a transferência de dados diretamente dos periféricos para o subsistema de disco sem a intervenção da UCP, como mostra a figura seguinte.

Unidade de acesso direto à memória

Em seguida foram aperfeiçoados os periféricos de E/S (com a introdução dos processadores dedicados a E/S chamados canais de E/S na terminologia da IBM, seu primeiro fabricante) e os subsistemas de memória de massa. Atualmente a maioria das unidades de armazenamento de massa é bastante autônoma, exigindo pouquíssima atenção da UCP. Recentemente foram introduzidas unidades que fazem todo o gerenciamento da

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

transferência e controle do posicionamento dos arquivos localmente [54].

Embora os dispositivos de E/S tenham sido aperfeiçoados, ainda requerem excessiva atenção da UCP. Essa carga é em grande parte devida à arquitetura ineficiente dos terminais de vídeo empregados para E/S. Como a capacidade de processamento local desses periféricos é limitadíssima, as UCP's centralizam tarefas facilmente executáveis localmente. Um exemplo típico é o processador VAX 11 [51], [55], bastante popular: Os circuitos ("hardware") e a programação ("software") que compõem seu sistema de E/S são baseados em interrupção, ou seja, ao se editar um arquivo cada caracter pressionado pelo usuário interrompe o processador. Na maioria dos sistemas, uma vasta gama de tarefas perfeitamente executáveis por microprocessadores pouco poderosos são efetuadas por caras e sobrecarregadas UCP's. Não é razoável empregar uma máquina de 64 bits capaz de operações em ponto flutuante e sofisticados mecanismos de endereçamento e interrupção para interpretar comandos triviais de uma linguagem de controle ou efetuar uma compilação simples. No entanto, como os dispositivos de E/S não realizam essas tarefas o trabalho fica a cargo do processador central na maioria dos casos.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

O fraco desempenho dos terminais afeta muito profundamente o desempenho dos hospedeiros. Se executassem localmente todas as tarefas a seu alcance certamente o hospedeiro ficaria aliviado de muitos trabalhos triviais, diminuindo a parcela do tempo dedicada a eles e a troca de contexto dos processos ativos. Cumpre notar que uma porcentagem bastante grande da capacidade de processamento de uma UCP multiprogramada é gasta no gerenciamento dos processos. No caso da interpretação de comandos da linguagem de controle (JCL) o esforço computacional para ativação do processo é muito maior que o necessário à execução do processo propriamente dito. A sobrecarga ("overhead") que um sistema operacional multiusuário impõe ao processador é quase sempre muito grande, crescendo em função direta do número de processos independentes que precisa controlar. Transferindo alguns deles para os periféricos (como fazem alguns sistemas de grande porte através dos canais de E/S) ganham-se não somente os recursos que esses processos empregariam mas, acima de tudo, o tempo de gerenciamento a eles associado. Cumpre notar que a sobrecarga ("overhead") de o sistema é um emprego de recursos sem efetuar nenhum trabalho útil para os usuários, devendo ser minimizada ao máximo.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.3 CRÍTICA À EVOLUÇÃO DOS TERMINAIS

Uma comparação crítica entre os primeiros terminais disponíveis e os atuais revela uma evolução bastante lenta em relação aos demais componentes de um sistema de processamento de dados. A grosso modo três gerações de terminais de vídeo já passaram, com as seguintes características:

1. Primeira Geração: Tela de tamanho reduzido, controle fixo por circuitos, sem linguagem de controle, ausência de caracteres de controle, características de comunicação fixas.
2. Segunda Geração: Tela de tamanho usual, controle por microprocessador, linguagem de controle primitiva, interpretação da maioria dos caracteres de controle do código ASCII, comunicação flexível (através de chaves), algumas características ergonômicas, capacidade gráfica limitada.
3. Terceira Geração: Tela usual e expandida, controle através de microprocessador bastante poderoso, linguagem de controle elaborada, interpretação da maioria dos caracteres de controle do código ASCII, comunicação flexível, características e parâmetros armazenados em RAM não volátil, projeto ergonômico, capacidade gráfica

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Embora pareça ser uma evolução bastante acelerada, os terminais mais recentes são ainda funcionalmente muito próximos aos da primeira geração. Obviamente incorporam os avanços tecnológicos do período, mas a parte realmente crítica desses dispositivos, a linguagem de comando e a capacidade de aliviar o hospedeiro de tarefas simples quase não foram alteradas. Alguns dos processadores atualmente empregados para o controle interno dos terminais são quase tão poderosos quanto os computadores aos quais alguns dos terminais de primeira geração foram conectados. Não obstante essa capacidade embutida, pouquíssimas vezes o microprocessador é chamado a auxiliar o hospedeiro numa tarefa.

Uma categoria de periféricos próxima à dos terminais, a das estações gráficas, apresenta evolução mais rápida. Atualmente a maioria delas é capaz de processar localmente grandes quantidades de dados, armazenando-os fora do computador hospedeiro e manipulando-os conforme os pedidos do usuário. Esse parece ser o caminho mais lógico a ser trilhado também pelos terminais de vídeo.

II.4 NOVAS FUNÇÕES PARA OS TERMINAIS

Além da validação de dados (explicada na descrição do VT62), um terminal inteligente poderia aliviar o hospedeiro executando localmente, por exemplo, as seguintes tarefas:

II.4.1 Interpretação Da Linguagem De Controle -

Todos os sistemas interativos têm linguagens de controle relativamente elaboradas, procurando facilitar a interface usuário-processador. Na quase totalidade dos casos a mesma é implementada através de um interpretador (DCL no VMS [48], Shell no UNIX [49], JCL no OS e VM da IBM [50]) que é ativado mediante a leitura de uma cadeia de símbolos lida de um terminal. Esse interpretador é um processo que inclui quase sempre um analisador sintático e um analisador léxico que analisam a correção do comando e invocam a rotina do núcleo do sistema operacional que efetua a particular ação pedida pelo usuário. Para efetuar a análise do comando o interpretador compete com os demais processos ativos naquele instante pelos recursos do sistema. A interpretação é feita caracter a caracter, com a formação de palavras reservadas, pesquisa em tabelas de símbolos globais ao sistema, tradução de nomes e pesquisa das regras sintáticas da linguagem.

Embora não seja um processo muito rápido, o interpretador de linguagem de controle não exige um processador de muitos recursos. Não é necessário efetuar operações em ponto flutuante, não é necessária uma área de dados muito grande e, se os símbolos globais ao sistema não forem traduzidos e as regras da gramática forem residentes no interpretador, não são necessários muitos acessos a dados armazenados em memórias

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

secundárias. O microprocessador normalmente empregado para controle do terminal pode perfeitamente fazer esta interpretação passando para o hospedeiro apenas um comando codificado que inclua os símbolos globais e a ação desejada⁶ (figura 11). Sem dúvida isto aliviaria o hospedeiro, pois apenas comandos sintaticamente corretos seriam recebidos, estando também já codificados numa forma muito mais eficiente do que numa cadeia de caracteres. Um terminal mais poderoso poderia até mesmo solicitar por ADM a tabela de símbolos globais ao sistema; desta forma o interpretador invocaria diretamente a rotina apropriada do núcleo do sistema operacional. Os ganhos nesse caso seriam muito maiores pois o processo interpretador não competiria de forma alguma pela UCP do hospedeiro (figura 12).

Figura 11 - Interpretador parcialmente no terminal.

Figura 12 - Interpretador totalmente local ao terminal.

EVOLUÇÃO ARQUITETONICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

II.4.2 Editor De Textos -

Grande parte do processamento interativo de alguns centros compõe-se de algum tipo de edição de textos. Esta tarefa também não exige um processador muito poderoso, havendo editores extremamente elaborados disponíveis para os mais limitados microprocessadores [60].

Neste caso a dificuldade reside no armazenamento dos dados. Um terminal com 256 kbytes de memória volátil (RAM) é economicamente viável⁷, sendo este tamanho de memória mais que razoável para armazenamento de textos. O problema reside na transferência de dados do subsistema de memória de massa para o terminal, podendo inclusive

6 - Durante a revisão bibliográfica que fizemos para este trabalho encontramos terminais controlados pelos seguintes microprocessadores: 8080, 8085, Z80, 6801, 6809 (microprocessadores de 8 bits), 8088 e 80188 (microprocessadores de 16 bits) e 6803 e 8048 (microcontroladores de 8 bits). Desses, cremos "a priori" que apenas o 8048 não seria capaz de executar o processo interpretador da linguagem de controle.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

tomar um tempo tão excessivamente grande que não se justifique caso a alteração a ser feita no arquivo seja pequena. Por exemplo, um arquivo com 20 páginas datilografadas tem aproximadamente 60 Kbytes e transmitir essa quantidade de dados a 9.600 bps demora 51 segundos. Se a comunicação for através de modem's a velocidade de transmissão certamente não ultrapassará 2.400 bps, demorando a carga do arquivo então 3,5 minutos. Como após a edição devemos gravar novamente o arquivo alterado no disco esses tempos são duplicados; e se desejarmos modificar uma única palavra neste arquivo perderemos perto de dois minutos a 9.600 bps e entre sete e oito minutos a 2.400 bps. Certamente um mecanismo melhor precisa ser proposto.

Como a maioria dos editores atuais é do tipo "editor de tela", quer o editor seja executado no hospedeiro, quer seja localmente, pelo menos uma tela de dados (aproximadamente 2 kbytes) precisa ser transferida para o terminal. Pode-se-ia então implementar um editor que fosse executável localmente, trabalhando sobre a tela transferida do subsistema de armazenamento de massa do hospedeiro. Como a maioria dos controladores dos

7 - O preço das memórias de acesso direto (RAM's) tem diminuído exponencialmente em anos recentes; sua densidade tem crescido na mesma proporção. Um subsistema de 256 kbytes requereria 128 ci's e custaria mais de 500 dólares há cinco anos. Hoje pagaríamos menos de 50 dólares e empregariamos 8 ci's.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

subsistemas de armazenamento de massa dos computadores de grande porte e' capaz de atender a pedidos de alto nível, essa transação seria feita sem o envolvimento da UCP central. Mesmo que esse tipo de transferência não seja suportado, certamente o controlador de memória de massa e' capaz de transferências diretas, ficando o papel do computador central reduzido à inicialização dessa transferência. As telas editadas poderiam ser devolvidas ao hospedeiro ou armazenadas no terminal para outras modificações. Embora não seja uma edição tão eficiente como as feitas centralmente, já que algum tipo de re-transferência de dados sempre sera' necessário, esse mecanismo poderia reduzir significativamente a carga de alguns computadores, especialmente em centros de ensino e pesquisa.

II.4.3 Compilação Cruzada -

Se algum mecanismo de edição local for implementado nada impede que a compilação dos programas do hospedeiro seja efetuada localmente. Embora seja um processo mais complexo que a interpretação de uma linguagem de controle ou uma edição, uma compilação e' perfeitamente viável em microprocessadores de 8 e 16 bits, fato facilmente constatável verificando-se a gama de compiladores disponíveis para esses dispositivos.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

Outras capacidades poderiam ser incluídas no terminal. Entretanto, se o mesmo for capaz de receber do hospedeiro um programa e executá-lo sob o comando deste com os dados que o mesmo lhe fornecer cremos que grande parte da carga atual dos centros de processamento será feita localmente, em paralelo e sem grandes alterações arquitetônicas nos processadores.

Apenas uma pergunta resta: Quais as características do terminal capaz de efetuar estas ações? Não seria este periférico por demais caro e complexo? Nos capítulos subsequentes investigaremos uma proposta de arquitetura de terminal deste tipo, verificando que o mesmo tem um nível de complexidade muito pouco superior ao dos terminais convencionais.

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

significativamente a carga de alguns computadores, especialmente em centros de ensino e pesquisa.

II.4.3 Compilação Cruzada -

Se algum mecanismo de edição local for implementado nada impede que a compilação dos programas do hospedeiro seja efetuada localmente. Embora seja um processo mais complexo que a interpretação de uma linguagem de controle ou uma edição, uma compilação é perfeitamente viável em microprocessadores de 8 e 16 bits, fato facilmente constatável verificando-se a gama de compiladores disponíveis para esses dispositivos. Como o sistema operacional do hospedeiro já teria sido modificado para prover a transferência de dados para a edição local bastaria desenvolver o compilador.

Outras capacidades poderiam ser incluídas no terminal. Entretanto, se o mesmo for capaz de receber do hospedeiro um programa e executá-lo sob o comando deste com os dados que o mesmo lhe fornecer cremos que grande parte da carga atual dos centros de processamento será feita localmente, em paralelo e sem grandes alterações arquitetônicas nos processadores.

Apenas uma pergunta resta: Quais as características do terminal capaz de efetuar estas ações? Não seria este periférico por demais caro e complexo? Nos capítulos subsequentes investigaremos uma proposta de arquitetura

EVOLUÇÃO ARQUITETÔNICA E FUNCIONAL DOS TERMINAIS

de terminal deste tipo, verificando que o mesmo tem um nível de complexidade muito pouco superior aos terminais convencionais.

CAPITULO III

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

III.0 CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

No capítulo I descrevemos genericamente as arquiteturas de terminal empregando CRT's e DVST's. Apresentaremos agora com detalhes a arquitetura de um terminal convencional com CRT, mostrando em seguida quais as alterações necessárias para transforma'-lo num terminal inteligente como o descrito no capítulo 2. O dispositivo que descreveremos foi construído no Laboratório de Instrumentação Eletrônica como parte do trabalho prático desta dissertação.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

III.1 ARQUITETURA CONVENCIONAL

Todos os terminais estudados⁸ foram constuídos em torno de microprocessadores. A arquitetura convencional de terminal controlado por microprocessador é um sistema orientado através de um barramento comum à UCP e aos subsistemas de memória, controle de vídeo, comunicação e varredura de teclado, como pode ser visto nas figuras 13 e 14. A maioria dos projetos inclui também um segundo duto para comunicação entre a memória de tela e o subsistema de vídeo, controlado por um multiplexador de memória de porto dual ou unidade de acesso direto à memória (ADM).

FIGURA 13 — ARQUITETURA DE UM SISTEMA CONTROLADO POR μP

Na maior parte das implementações o funcionamento do

8 - Investigamos os projetos de vários terminais, o mais antigo dos quais data de 1976 e o mais recente, 1984. A maior parte dos projetos é de periféricos efetivamente comercializados, a maioria no exterior.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

sistema e' muito semelhante: O microprocessador da unidade de controle ativa o subsistema de varredura de teclado; quando uma tecla e' detectada, transforma-a na letra correspondente e, caso não seja um comando da linguagem de controle, envia-a pelo porto serial para o hospedeiro. Os dados recebidos pelo porto serial são interpretados de acordo com a sintaxe da linguagem de comando e se forem letras comuns são inseridos numa porção da memória associada ao subsistema controlador de video (chamada por isso memória de tela, MT, ou memória de video, MV). Se forem comandos a ação solicitada e' efetuada. O subsistema controlador de video no instante apropriado retira essas letras da MV e as transforma na seqüência de pulsos necessária para a representação das mesmas na tela. O subsistema de exibição recebe esses

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

pulsos e os condiciona para os níveis e temporização exigidos pelo tubo de raios catódicos (CRT), conforme as figuras 13 e 14.

III.1.1 Subsistemas De Memória, Teclado E Comunicação -

A maioria dos subsistemas de um terminal comum é muito similar aos equivalentes encontrados num microcomputador. O subsistema de memória é composto por memórias não voláteis (quase sempre do tipo EPROM e, eventualmente, EEPROM) e memórias voláteis (do tipo RAM, dinâmicas ou estáticas). Na memória são armazenadas o programa de controle dos demais subsistemas, o interpretador da linguagem de controle, variáveis de trabalho e a tela do terminal. No subsistema de varredura de teclado há portos paralelos cujas linhas varrem a matriz de teclas ou um controlador dedicado, que as varre e serializa como mostra a figura 15. Este subsistema interfaceia o microprocessador e o teclado do terminal.

O subsistema de comunicação inclui geradores de velocidade de comunicação ("baud rate"), portos seriais síncronos e assíncronos ("USART's"), portos paralelos e moduladores/demoduladores (modem's). A figura 16 descreve uma configuração genérica para o subsistema de comunicação. Pelo subsistema de comunicação o terminal é conectado ao hospedeiro e a outros periféricos como impressora, "plotter", outros terminais, etc.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

III.1.2 Subsistema Controlador De Video -

O mais complexo dos subsistemas do terminal é o controlador de video (CRTC), responsável pelo controle do CRT mediante a geração dos pulsos de sincronismo horizontal e vertical que fazem a varredura da tela. Como o feixe está sob seu comando, o CRTC sabe qual o

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

instante apropriado para liga'-lo e desliga'-lo de tal forma que apareça na tela uma figura correspondente ao texto armazenado na memória de vídeo. São pelo menos três os sinais gerados pelo CRTC: sinal de sincronismo horizontal, sinal de sincronismo vertical e sinal de ativação do feixe. Na prática, outros sinais podem ser gerados como sinal de inversão dos dados, sinal de intensificação do feixe, etc. Esses sinais são todos gerados a partir dos dados lidos na memória de vídeo e de contadores internos ao controlador (figura 17).

O CRTC para gerar corretamente esses sinais com temporização tão restrita tem uma arquitetura interna bastante elaborada, como descrito na figura 18.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

Esses componentes podem ser didaticamente divididos em quatro blocos: bloco de acesso à memória, composto pela lógica de contenção, pelo endereçamento da MV, pela lógica de deslocamento de tela ("scroll") e pelos "buffers" de linha; bloco de temporização, composto pelos contadores de linha e coluna, pelo relógio de ponto e pelo gerador de sincronismo; bloco de geração do sinal de vídeo composto pelo gerador de caracteres, pelo serializador, pela lógica de inibição e criação do sinal e pela lógica de cursor e finalmente, bloco de controle composto pelo barramento interno, pela unidade central de controle e pela interface com o microprocessador.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

III.1.2.1 Bloco De Acesso 'a Memória -

Este bloco permite que o CRTC possa ler os dados da MV. Como os dados presentes na MV são escritos pela UCP e lidos pelo CRTC, algum mecanismo de sincronização precisa existir para permitir que dois mestres diferentes possam usar o mesmo escravo. Trata-se de uma sincronização bastante difícil, pois o CRTC não pode esperar pelos dados em hipótese alguma visto ser sua temporização bastante rígida. Entretanto, se a UCP não tiver algum tipo de prioridade a performance do terminal será extremamente baixa pois é ela quem controla as ações do mesmo (limpar a tela, posicionar o cursor, etc.). É devido principalmente aos problemas de sincronização que os terminais mais antigos não trabalham com taxas de comunicação muito elevadas.

Os mecanismos de sincronização mais comumente encontrados são:

1. Controle do duto pelo CRTC - Neste tipo de contenção a MV é logicamente pertencente a CRTC. Como há um período fixo de inatividade do controlador inerente à lógica do CRT, o

9 - Tempo necessário para que a eletrônica de direção do feixe de elétrons o traga da última para a primeira linha da tela, tipicamente entre 800 e 1.000 μ S.

10 - Nos CRT's comuns há 30 ou 60 retraços verticais por segundo.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

tempo de retração vertical⁹, apenas durante este período a UCP pode acessar a MV, ficando bloqueada quando o CRTC volta à atividade. É a contenção mais segura, porém exige circuitos de separação entre os dutos da UCP, memória e CRTC (integrados de alta impedância ou multiplexadores) e permite que a UCP trabalhe apenas 1 ms a cada 16 ms¹⁰ ou seja, menos que 7% do tempo total. Arquiteturas com essa contenção são normalmente limitadas a 2.400 bps.

2. Acesso entrelaçado - Alguns processadores [56], [57] usam um relógio de quadratura controlando o acesso à memória: leituras e escritas somente ocorrem em um dos níveis do sinal, como na figura 19. Nestes casos pode-se implementar a contenção de memória permitindo o acesso do CRTC apenas nos ciclos inativos da UCP. O inconveniente desse método reside no fato de que poucas UCP's e CRTC's tem sua temporização baseada num relógio de quadratura. Exceções são os CI's 6800, 6809, 68000 e 6845.

3. Memória auxiliar para o CRTC - Normalmente a exibição uma linha de caracteres requer entre 9 e 11 varreduras horizontais. É possível aliviar bastante as restrições de funcionamento da UCP empregando uma memória de vídeo separada com apenas uma linha de caracteres destinados ao

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

video. Dessa forma, durante o período das 9 a 11 varreduras que uma linha demora para ser composta na tela a UCP fica livre para acessar a MV, já que o tráfego de dados fica confinado entre o CRTC e esta memória separada. Após a última varredura uma nova linha é copiada da MV para o "buffer" de linha, sendo este o único instante no qual se requer inatividade da UCP.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

Se a transferência entre MV e a memória auxiliar for efetuada por ADM a UCP possui o controle do duto entre 65% e 80% do tempo, permitindo terminais de alta eficiência. Essa técnica também apresenta a vantagem de ser aplicável a qualquer tipo de UCP que suporte transferências de ADM e qualquer controlador de vídeo. Sua desvantagem está na quantidade de CI's que exige: um gerenciador de acesso direto à memória e memórias separadas para o CRTC.

III.1.2.2 Bloco De Temporização -

Para que o tubo de raios catódicos possa operar os sinais de sincronismo horizontal e vertical devem ser enviados repetidamente. Como cada CRT possui características diferentes, normalmente os sincronismos são gerados por contadores programáveis, que dividem o relógio básico do sistema por constantes definíveis pela UCP. O relógio de ponto (sinal cuja borda de subida é empregado para ligar o feixe e para deslocar o código do caracter no registro de deslocamento) também é gerado neste bloco, bem como o relógio de caracter, usado pelo CRTC para endereçar a ROM geradora de caracteres e pelo sincronizador inibidor/criador do sinal. Na página seguinte encontra-se a temporização completa gerada por esse bloco (figura 21).

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

III.1.2.3 Bloco De Geração Do Sinal De Video -

Esta parte do controlador transforma os caracteres armazenados em código na MV numa cadeia de pulsos para o CRT. Para tanto primeiramente os caracteres são retirados um a um da MT (ou do "buffer" de linha) e apresentados ao gerador de caracteres ao mesmo tempo que os contadores de varredura são zerados. A cadeia de bits que representa então a primeira linha da matriz desse caracter aparece na saída do gerador, sendo transferida para o deslocador que a serializa sob o comando do gerador de sincronismo. O sinal serializado passa ao sincronizador inibidor/criador do sinal de video que, no momento apropriado, apresenta o sinal ao CRT. O sincronizador é chamado inibidor/criador porque a saída do serializador pode ser suprimida caso o sincronizador

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

verifique que o feixe não se encontra numa posição apropriada. Alguns sinais extras como sublinhado ou cursor são também criados neste elemento. A lógica do cursor indica os momentos nos quais o mesmo deve aparecer na tela.

FIGURA 22 - GERAÇÃO DOS SINAIS DE SINCRONISMO.

III.1.2.4 Bloco De Controle E Interface -

Todos os outros elementos são controlados por este bloco, também responsável pela programação do CRTC, normalmente via registradores que podem ser lidos e escritos pela UCP. Há alguns dispositivos, entretanto, cujos parâmetros não são programáveis mas definidos pela máscara de ROM usada. Um exemplo é o CRTC DP8350 da National [60].

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

III.2 ARQUITETURA DO TERMINAL CONSTRUIDO

Construímos um terminal convencional para verificarmos em seguida quais as modificações necessárias para que o mesmo tivesse as características de inteligência que julgamos necessárias. No apêndice C encontra-se o diagrama de blocos do projeto, que agora comentaremos.

A decisão mais crítica a ser tomada era a escolha do mecanismo de contenção de acesso à memória, já que esta opção traz em seu bojo a decisão sobre o tipo de microprocessador e de controlador de vídeo a ser empregado. Desde o início do projeto havia uma forte tendência a construir este terminal convencional com um mínimo de componentes e com o menor custo possível, o que excluía o emprego de um microprocessador mais elaborado ou de um CRTC pouco conhecido. Esses fatores praticamente eliminaram a possibilidade de empregarmos a arbitração de memória por acesso entrelaçado pois, embora seja a mais eficiente, forçaria o emprego dos componentes da Motorola (microprocessador 68xx e CRTC 6845). Descartamos o esquema de controle do duto pelo CRTC por levar a um baixo desempenho da UCP, já que pretendíamos em seguida ampliar o projeto para executar localmente funções mais elaboradas. Restou-nos a opção de memórias separadas, com "bufferização" de uma linha para o CRTC. A desvantagem desse tipo de contenção é o encarecimento do projeto por exigir memórias separadas e algum tipo de

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

controle de transferência de ADM entre elas.

O primeiro inconveniente pode ser sanado optando-se pelo controlador 8275 ou 8276 da Intel, que inclui internamente a memória necessária para armazenar uma linha. Infelizmente esta decisão fixa a largura da tela em 80 caracteres, visto ser este o comprimento do "buffer" interno desses CRTC's. Seria possível expandi-lo para 160 colunas cascadeando-se dois controladores, o custo e complexidade do circuito neste caso são quase triplicados, razão pela qual não consideramos a possibilidade. O emprego do 8275 foi também considerado visto ser um dos mais baratos controladores disponíveis no mercado¹¹.

Na figura 18 mostramos a arquitetura interna do CRTC 8275. Note-se os buffers internos, as fifos usadas para armazenar caracteres de controle, os contadores programáveis e a interface com o microprocessador. No apêndice E descrevemos cada um de seus sinais.

Mesmo empregando-se o 8275 o projeto ainda ficaria bastante caro por empregar um controlador de ADM. A solução foi simular o controlador de ADM por programação, como veremos.

11.- Em teoria o 8276, que é um 8275 sem a interface de ADM e outras sofisticacões deveria ser mais barato. Pelo menos no Brasil entretanto, é sensivelmente mais caro, cremos que por ser mais recente.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

III.2.1 Simulação De ADM Por Programação -

A função do ADM no circuito é transferir uma linha de dados da MT para os "buffers" internos ao 8275. O modo convencional de efetuar esta transferência é esperar uma solicitação de dados proveniente do 8275 e gerar um sinal de pedido de duto. Ao fim do ciclo, a UCP reconhece que outro mestre deseja o duto e responde afirmativamente, colocando suas linhas em estado de alta impedância até que a transferência termine. O controlador de ADM, de posse do duto, endereça a porção de memória que deseja transferir, acionando simultaneamente um sinal de leitura para a memória e de escrita para o 8275. A transferência de cada byte dura quatro ciclos [58].

Pode-se simular esta ação através de uma rotina de atendimento rápido disparada por interrupção e alguns circuitos adicionais. Desta forma, quando o 8275 requisita dados uma interrupção é gerada. A rotina de interrupção liga um bit especial de transferência que faz com que os circuitos transformem cada acesso de leitura na memória em ciclo de escrita no 8275 e, em seguida, lê os dados da MV através de sucessivas instruções de leitura na pilha (POP's). Desta forma dois bytes são transferidos a cada 10 ciclos, numa taxa de transferência de um byte a cada cinco ciclos, bastante próxima à velocidade do ADM. Cada byte lido da memória é escrito no CRTC e no acumulador da UCP. Como a unidade central

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

de processamento não necessita desses dados eles são descartados. O CRTC consegue armazená-los porque seus "buffers" internos são do tipo "FIFO", ou seja, os vários dados escritos no mesmo endereço são diferenciados por sua ordem de chegada ao dispositivo.

Após algumas otimizações conseguimos implementar os circuitos necessários para essa simulação com duas portas "NAO", e duas portas "E", a um custo mais de cinquenta vezes menor que o de um controlador de ADM. Obviamente esta técnica exige que o programa de controle seja capaz de atender rapidamente a rotinas de interrupção, como entretanto esta é uma capacidade que o terminal inteligente teria necessariamente que possuir (como veremos no capítulo 5) o inconveniente não é tão grande. A figura seguinte mostra o simulador de ADM que transforma qualquer acesso de leitura à memória em posição superior ao endereço 8000H em transferência de ADM.

Para tanto, o sinal de pedido de acesso direto à memória gerado pelo CRTC (DRQ) é convertido num sinal de interrupção apropriado para a UCP através de um inversor ligado à entrada INT/ do Z80. Em atendimento à interrupção o microprocessador passa a ler os dados na MT. A decodificação de memórias do projeto não leva em conta o bit 15 do duto de endereços, fazendo com que os endereços na faixa 0000H-7FFFH sejam mapeados sobre os da faixa 8000H-FFFFH.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

A função do bit 15 é indicar ao simulador de ADM que os dados lidos pelo processador devem ser transferidos também para o CRTC. Isto é feito através das portas 2 e 3, que geram um sinal de reconhecimento de ciclo de acesso direto à memória (DACK/) sempre que o bit 15 for 1 e o sinal de leitura da memória for ativo (MRD/). Note-se que devido ao fato do programa sempre residir na metade inferior da memória o ciclo de busca de instrução ("opcode fetch"), não gera DACK/ para o controlador. Entretanto, o 8275 exige também que seja ativo o sinal de escrita (WR/) durante o ciclo de ADM. Para tanto multiplexamos o sinal de escrita da UCP (WR/) com o sinal DACK/. Isto é necessário porque para a programação normal do 8275 precisamos fazer chegar até o mesmo os sinais RD/ e WR/ como se fosse um periférico comum do duto. Por economia de CI's empregamos duas portas OU-EXCLUSIVO que estavam inativas num CI 74LS86 para implementar uma porta "E".

III.2.2 Microprocessador Central -

Esta técnica foi descrita numa publicação técnica da Intel [58] num projeto de terminal que usava uma PROM para a simulação de ADM e o microprocessador 8085. Como desejávamos manter o menor custo possível substituímos este microprocessador pelo Z80, muito mais barato e poderoso. Outra vantagem dessa substituição reside no fato de que o conjunto de instruções mais poderoso deste

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

último permite que aplicações mais ambiciosas, como era nosso intento. O projeto final emprega o microprocessador (Z80) e o controlador (8275) mais baratos do mercado.

Ao empregarmos o Z80 também economizamos os circuitos necessários à demultiplexação do duto, necessários ao 8085. Os sinais da interface de leitura e escrita do Z80 ($\overline{RD}$ /, $\overline{WR}$ /, $\overline{MRQ}$ / e $\overline{IORQ}$ /) também permitiram a economia de um multiplexador, pois como pode ser visto no projeto o espaço de endereçamento de E/S não foi decodificado. Com os sinais disponíveis no 8085 ($\overline{RD}$ /, $\overline{WR}$ / e $\overline{IO-M}$ /) este esquema não teria sido possível.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

Considerável parcela de tempo foi economizada alocando os registradores duplicados do Z80 apenas para o tratamento de interrupção. Desta forma, ao invés das cinco instruções PUSH e cinco instruções POP necessárias para salvar o estado da máquina a cada início de interrupção e restaurá-lo ao final apenas duas instruções de troca de banco de registradores ativos é necessária. No primeiro caso são necessários 105 ciclos de máquina, no segundo, apenas 16 ciclos.

III.2.3 Demais Subsistemas -

A memória é composta por 12K de EPROM e 6K de RAM estática, o que permite programas de razoável complexidade. O terminal suporta carga de programas pelo hospedeiro. Na sua configuração máxima o terminal endereça até 70K de EPROM (CI's de 4K bytes) e 44K de RAM (CI's de 2K bytes). O subsistema de comunicação tem dois portos seriais assíncronos bidirecionais com velocidade programável entre 50 e 9.600 bps, o subsistema de teclado é composto por apenas um CI e o subsistema de geração do sinal de vídeo e sincronização é feito com 8 CI's TTL e MOS de integração em pequena e média escala. No apêndice D encontra-se o esquema elétrico do terminal.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOPTADA

Note-se que o terminal em sua configuração mínima tem apenas 23 CI's. Nenhum outro projeto de nosso conhecimento tem tão poucos componentes, havendo alguns como o TDA e o SCOPUS 2052 que apresentam mais que o dobro desse número, com componentes de mesma tecnologia e capacidades semelhantes. O terminal VT-100 da Digital, embora ligeiramente mais antigo e com maiores capacidades, tem perto de 100 componentes.

III.2.4 Características Do Terminal Construído -

O terminal que projetamos tem as seguintes características:

1. Formato de tela

1. 80 colunas, 96 letras por linha (16 caracteres de controle e 80 caracteres de exibição).
2. 25 linhas no máximo (24 para compatibilidade com VT52).

2. Formato do caracter

1. Matriz de caracteres 5x7 num campo 7x10.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

2. Quatro tipos de cursos definíveis por programação.
3. Cursor na nona linha quando for do tipo sublinhado.
4. Até oito diferentes geradores de caracter.
5. Até quatro geradores diferentes podem ser misturados na mesma tela.
6. Quatro independentes atributos de campo: intensificado, video reverso, piscante, sublinhado.

3. Teclado

1. 105 teclas.
2. Disposição semelhante ao VT-240.
3. Teclas re-definíveis.
4. Até 256 caracteres gerados por uma única tecla.

4. Programação

1. Linguagem de comando VT52.

CONSIDERAÇÕES SOBRE A ARQUITETURA ADOTADA

2. Linguagem de comando VT100.
3. Monitor reduzido (Menos de 2 K bytes).
4. Sistema operacional residente em tempo real.
5. Comunicação
 1. Compatível com RS 232c.
 2. Velocidade de comunicação programável entre 50 e 9.600 bps.
 3. Sinais para Modem.
 4. Comunicação "full duplex".

Trata-se de um terminal bastante poderoso, pois alia um baixíssimo custo e extrema simplicidade às características de programação bastante especiais, como explicitado no capítulo seguinte.

Entretanto, quão distante está este terminal do dispositivo inteligente descrito no capítulo anterior? No capítulo seguinte tentaremos responder a esta pergunta comparando as características dos dois dispositivos e discutindo as modificações necessárias nos os casos em que há divergências.

CAPITULO IV

EXPANSOES AO TERMINAL PROPOSTO

IV.0 EXPANSOES AO TERMINAL PROPOSTO

Embora a proposta original fosse construir um primeiro protótipo do modo mais simples possível, apenas para testar o CRTC escolhido e procurando manter mínimo o número de componentes, verificamos surpresos que o terminal construído não distava muito da proposta feita anteriormente. Como procuraremos mostrar neste capítulo, com pequenas adições nos circuitos e uma programação apropriada, o projeto inicial transforma-se num dispositivo bastante próximo ao desejado, mantendo ainda características bastante atrativas de simplicidade e baixíssimo custo.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

IV.1 COMPARAÇÃO ENTRE O TERMINAL CONSTRUÍDO E O PROPOSTO

Para aquilatar as diferenças entre o terminal construído e o proposto faremos uma comparação analítica entre as principais características de cada um deles, cujo resultado é' mostrado na tabela abaixo:

Terminal Proposto	Terminal Construído
Capacidade de processamento local.	Mais de 40% do tempo do processador livre.
Capacidade de carregamento de programas.	Capacidade de carregamento de programas
Memória RAM suficiente para edição e compilação local (256K mínimo).	Memoria RAM reduzida. Expansão de memória descrita a seguir.
RAM para pelo menos duas telas.	RAM para pelo menos duas telas (4K bytes).
Capacidade gráfica.	Expansão para capacidade gráfica reduzida descrita a seguir.
S/O em tempo real permitindo tarefas múltiplas.	Monitor simples. S/O em tempo real discutido no próximo capítulo.
Vários conjuntos de caracteres.	Vários conjuntos de caracteres.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

Conjunto de caracteres programável.	Conjunto de caracteres fixo.
Teclado redefinível por programação.	Redefinição do teclado possível.
Operação no modo bloco com diversos modos de definição de tela e validação de entradas.	Operação no modo bloco possível, já que o processador dispõe de tempo livre.
Primitivas para a emulação de diversas linguagens de comando.	Primitivas para a emulação de diversas linguagens de comando.
Espaco de ROM para Firmware (pelo menos 64K).	Expansão para ROM descrita a seguir.

Verifica-se que o terminal construído possui características bastante próximas das propostas para um terminal inteligente. As grandes diferenças residem na programação; as poucas modificações nos circuitos são:

IV.2 ALTERAÇÕES NOS CIRCUITOS

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

IV.2.1 Expansão De Memória RAM E ROM. -

Para velocidade de atendimento da interrupção que simula ADM usamos o bit 15 como gatilho de simulação do sinal DACK/, mapeando os 32K superiores sobre os 32K inferiores do espaço de endereçamento do microprocessador. O projeto então fica limitado ao acesso direto de 32 Kbytes de memória RAM/ROM, claramente insuficiente para as necessidades do terminal inteligente.

Este problema pode ser superado através de bancos de memória selecionáveis por programação. Nos esquemas abaixo usamos um 74LS137 como definidor do banco, possibilitando a conexão de ate' 8 bancos de 32 Kbytes num total de 256 Kbytes de RAM. Empregamos CI's 64Kx1 de memória dinâmica, os de menor custo por bit atualmente¹². Outro 74LS137 permite expandir o espaço de ROM para outros 8 bancos de 16 Kbytes de ROM, totalizando 128 kbytes de ROM se empregarmos CI's UV-EPROM 27128 ou 8 bancos de 32 Kbytes totalizando 256 Kbytes caso optemos pelos CI's UV-EPROM 27256. Esta capacidade de memória e' mais que suficiente para as necessidades do terminal, mesmo se incluirmos capacidade de edição e compilação local. O fato da memória ser segmentada em bancos de 32K não apresenta muitos inconvenientes pois não se pretende que o terminal execute programas de terceiros, nem um sistema operacional convencional.

figura 24 - EXPANSÃO GRÁFICA

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

IV.2.2 Expansão Gráfica -

Uma das características ergonômicas mais apreciadas recentemente é a capacidade de interfaceamento com o operador através de comandos gráficos. Desta forma, algum tipo de apresentação gráfica torna-se quase imprescindível num terminal que se pretende, seja de uso geral. Uma possibilidade é acoplar um módulo gráfico já desenvolvido no L.I.E. para aplicações em reconstrução de imagens [28]. Este módulo, entretanto, possui 128K de memória e até oito planos com dois níveis de intensidade numa tela de 512x250 pontos e ocupa três placas de circuito impresso, o que certamente é demais para nossas necessidades. Para aplicações mais modestas propomos duas modificações que transformam o terminal alfanumérico num dispositivo gráfico de baixa resolução.

IV.2.2.1 Opção 1 - Mapeamento Por Bits -

O princípio de funcionamento desta expansão gráfica está baseado no sacrifício de um dos quatro geradores de caracteres disponíveis no terminal. Neste gerador de caracteres gravamos uma tabela identidade, ou seja, a configuração de bits usada para endereça-lo pelas linhas

12 - Embora já estejam disponíveis os CI's de 256Kx1, seu custo ainda é maior que 4 CI's 64Kx1, pelo menos no país.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

CC0-CC6 e' a mesma que o gerador fornece ao registrador de deslocamento em suas saídas D0-D6. Se programamos o CRTC para caracteres de matriz 7x1 (sete colunas e uma única linha), teremos representado na tela uma cópia dos bits da memória de tela, como mostrado na figura 25.

Esta opção apresenta dois problemas de solução não trivial, um decorrente das limitações de programação do CRTC adotado e outro devido aos tempos envolvidos.

A primeira dificuldade surge pelo fato de que o tempo de retraço vertical gerado pelo 8275 e' definido como múltiplo do número de linhas de caracteres na tela. Esse contador aceita programação entre 1 e 64, uma variação bastante razoável para aplicações alfanuméricas pois como nelas normalmente os caracteres são compostos

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

de pelo menos 7 varreduras (figura 26), a freqüência de retraço vertical pode variar entre 7 e 448 vezes o tempo de retraço horizontal.

Infelizmente em aplicações gráficas o caracter não é composto por 7 varreduras mas por apenas uma, (como mostra a figura 25) já que cada varredura não tem nenhuma vinculação com a anterior. Assim, devido à limitação do contador de retraço vertical, apenas 64 varreduras seriam possíveis, no máximo, em cada tela. Como este limite é bastante restritivo projetamos o circuito da figura seguinte, cuja função é suprimir três a cada quatro pulsos de retraço.

EXPANSÕES DO TERMINAL PROPOSTO

FIGURA 27— CIRCUITO AMPLIADOR DO RETRAÇO

Neste circuito usamos biestáveis tipo D sensíveis à borda de subida como divisores binários. Assim, a cada dois pulsos na entrada de relógio uma transição é verificada nas saídas Q e Q/. A porta "E" final faz com que o comprimento do pulso final (dividido por 4) seja igual à largura do pulso original. As entradas CL/ são ligadas ao RESET/ do microprocessador para que os divisores trabalhem sincronizados. Na figura 28 mostramos as formas de onda do circuito.

FIGURA 28 — FORMAS DE ONDA

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

O segundo problema, embora bastante relacionado ao primeiro, e' de soluçao muito mais complexa. Em aplicaçoes alfanuméricas, apenas a cada 7 ou mais varreduras horizontais necessitamos de novos dados ao contrario das aplicaçoes gráficas, onde dados são necessários para cada varredura horizontal. Desta forma a UCP e' pelo menos 7 vezes mais solicitada, pois ao fim da cada varredura os dados fornecidos ja' foram consumidos e outros se fazem necessários.

Apenas alguns cálculos são necessários para se verificar que uma UCP do porte da empregada não apresenta vazão suficiente para cobrir as necessidades do sistema:

Usamos uma técnica de simulação de ADM que permite uma velocidade de transferência máxima de um caracter a cada 5 ciclos de relógio¹³. Pode-se então calcular que com um relógio de 3,072 MHz como o inicialmente empregado o tempo gasto para a transferência de um caracter e':

$$\frac{1}{3,072} \times 5 = 1,63 \text{ us/byte} \quad (4)$$

Considerando que a taxa máxima de repetição do pulso de retraço horizontal de um monitor típico (Ball Bros TV-12) e' de 15.700 ± 500 Hz e que a frequência do pulso de retraço vertical e' necessariamente 60 Hz para evitar

13 -- Velocidade máxima possível, desprezando-se o tempo de atendimento à interrupção, empilhamento, atualização e desempilhamento de registros.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

interferência com a oscilação da rede elétrica verificamos que para mostrarmos 25 linhas de caracteres com 10 retraços por caracter (no máximo) teremos uma tela com 250 retraços. Das especificações do monitor sobre a duração do pulso de retraço vertical e das restrições do 8275 (que somente aceita múltiplos do número de varreduras necessárias para montar uma linha na especificação da duração do pulso de retraço vertical) definimos que o pulso de retraço vertical terá a duração de duas linhas de caracteres. O número total de varreduras de cada tela será então:

(núm. linhas de caracter + 2) * núm. varr./linha

$$(25 + 2) * 10 = 270 \text{ varreduras/tela} \quad (5)$$

Este número está dentro dos limites de frequência horizontal exigidos pelo monitor pois:

frequência horizontal * número de varreduras/tela

$$60 * 270 = 16.200 \text{ Hz} \quad (6)$$

que está dentro do limite de $15.750 \pm 500 \text{ Hz}$. O tempo de duração de cada retraço será então:

$$\frac{1}{16.200} = 61,7 \text{ microssegundos} \quad (7)$$

Considerando que cada caracter é transferido em 1,63 μs no máximo (4) e que cada varredura demora 61,7 μs (7), o maior número possível de ser transferido nesse interregno é:

$$61,7$$

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

$$\frac{\text{-----}}{1,63} = 37 \text{ caracteres} \quad (8)$$

que e' um valor bastante ruim, ja' que devido a limitações no projeto cada caracter e' composto por 7 pontos. A dimensão da tela fica reduzida a 259 pontos por 250 linhas (no máximo) pelo simples fato de que a UCP não consegue fornecer mais rapidamente dados ao CRTC.

A única solução viável seria o aumento da velocidade da UCP, ja' que descartamos de antemão qualquer possibilidade do emprego de um dispositivo de ADM. O microprocessador empregado (Z80A) tem uma velocidade máxima de 4 MHz; 25% maior que a inicialmente empregada (3.072 MHz). Se alterarmos o gerador do relógio para 4 MHz a máxima quantidade de caracteres que pode ser transmitida sera':

$$\frac{1}{4 \text{ MHz}} \times 5 \text{ ciclos} = 1,25 \text{ } \mu\text{s/byte transferido} \quad (9)$$

$$\frac{61,7}{1,25} = 49 \text{ caracteres} \quad (10)$$

$$49 \text{ caracteres} \times 7 \text{ bits} = 343 \text{ pontos/linha} \quad (11)$$

Seria possível ainda empregar um microprocessador Z80B, cuja velocidade máxima e' 6 MHz. Embora essa opção provavelmente exigisse memória mais rápida (150 ns), a máxima dimensão da tela passaria a ser:

$$\frac{1}{6 \text{ MHz}} \times 5 \text{ ciclos} = 830 \text{ ns/byte transferido} \quad (12)$$

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

$$\frac{61,7}{0,83} = 74 \text{ caracteres} \quad (13)$$

$$74 \text{ caracteres} \times 7 \text{ bits} = 518 \text{ pontos/linha} \quad (14)$$

IV.2.2.2 Opção 2 - Blocos Gráficos -

A opção anterior peca por exigir uma UCP de pelo menos 8 MHz para que a tela apresente uma dimensão aceitável, destoando completamente das demais soluções propostas nesta dissertação por exigir um aumento de força bruta de processamento enquanto todo o restante do trabalho é dirigido no sentido de se empregar os componentes mais simples e baratos disponíveis. Procuramos portanto outro modo de implementar a expansão gráfica.

Uma característica bastante comum em terminais alfanuméricos é um gerador de caracteres de blocos semi-gráficos. Com esses blocos é possível desenhar figuras geométricas simples e também exibir alguns caracteres especiais. Pensamos na possibilidade de usar blocos semi-gráficos para exibir imagens, pois como cada um deles pode possuir várias linhas, a demanda de transferência de dados da memória de vídeo para o controlador é reduzida na mesma proporção¹⁴. Procuramos no entanto uma arquitetura que permita a efetiva exibição de imagens e não apenas de uns poucos contornos.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

Não se trata de uma tarefa fácil pois o CRTC adotado (8275) é fortemente orientado para controle alfanumérico, empregando um duto de 8 bits inclusive para os dados da tela, ou seja, as transferências de dados entre memória de vídeo e o CRTC possuem no máximo um byte de largura. Trata-se de um arranjo conveniente para um controlador alfanumérico onde normalmente o código de caracteres exibíveis é o ASCII, de 7 bits. No 8275 o bit mais significativo é um indicador de byte de controle, havendo portanto apenas 128 caracteres diferentes representáveis na tela. Trata-se de um número excessivamente pequeno para distinguir todas as possíveis combinações de blocos alfanuméricos do tamanho das letras, pois com as dimensões de 5x7 há 2 diferentes matrizes de bits. Seriam necessários 35 bits para numerá-las biunivocamente.

Com sete bits os maiores blocos que podem ser representados são 7x1, 3x2, 2x3 e 1x7. Note-se que a opção 1 era simplesmente o caso particular com o bloco 1x7. A opção de 7x1 não se mostra conveniente devido ao

14 - Esta é uma afirmação de fácil comprovação lembrando-se de que o CRTC pede um caracter para a memória de vídeo assim que termina de exibir o anterior. Como na opção anterior cada caracter ocupava apenas uma única varredura, um pedido de ADM era feito a cada varredura. Usando-se blocos de 7 linhas (por exemplo), a transferência de um novo dado somente será solicitada a cada 7 varreduras; durante esse período o tráfego de dados será restrito ao CRTC, gerador de caracteres e subsistema de geração do sinal de vídeo.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

pequeno número de colunas que a tela gráfica teria, pois com esse tamanho de blocos no máximo 448 linhas por 80 colunas seriam possíveis. Como o monitor não consegue mostrar mais que 250 linhas teríamos com esse tamanho de bloco uma tela de 250x80 pontos, um formato bem pouco usual. Os blocos de 1x7 são impraticáveis sem um processador mais rápido, como discutimos no item anterior. Resta-nos então escolhermos entre blocos de 2x3 ou 3x2.

Ambos os tamanhos apresentam a séria desvantagem de desperdiçar um bit, pois com apenas 6 bits pode-se representar os 64 diferentes blocos dessa dimensão. Como o bit 7 já não é empregado por ser usado pelo 8275, se optarmos por blocos dessa dimensão cerca de 25% das informações na memória de vídeo não serão empregadas pois apenas 6 bits em cada byte serão significativos. Mesmo assim esses blocos apresentam vantagens indiscutíveis sobre os outros pois permitem uma tela gráfica de 240x128 ou 160x192.

A tela do terminal fica então mapeada como mostrado na figura 29.

Os limites de 80 colunas e 64 linhas são impostos pelo CRTC, cujos "buffers" de linha armazenam 80 bytes e cujo contador de retraços tem 6 bits. Esta seria uma solução satisfatória não fosse pela perda de 25% da informação armazenada. Procuramos uma solução que

EXPANSÕES DO TERMINAL PROPOSTO

permitisse o uso dos dois bits restantes em cada byte.

Estudando os blocos verificamos que os mesmos são divididos em dois blocos complementares, ou seja, para cada bloco existe um complementar que tem exatamente a mesma configuração de bits, porém com 0 no lugar de 1 e 1 no lugar de 0. Esta é uma propriedade esperada, visto podermos encarar os blocos como numerais binários alinhados, como mostra a figura 30.

Ora, o CRTC é capaz de inverter a saída de vídeo respondendo a um comando colocado entre os dados a serem exibidos (o bit 7 é usado exatamente para distinguir esses comandos dos dados a serem exibidos). Assim, apenas metade das possíveis combinações de bits precisa ter uma representação binária biunívoca, a outra metade é obtida mediante o comando de vídeo reverso.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

BLOCO	BINÁRIO	HEXA	BLOCO	BINÁRIO	HEXA
000000	00		111111	3F
010011	13		101100	2C
101010	2A		010101	15
110100	34		001011	0B

FIGURA 30— CORRELAÇÃO BLOCOS— NUMERAIS BINÁRIOS

Podemos agora pensar em blocos com a dimensão 2x4 ou 4x2, pois com apenas 7 bits podemos mapear os 128 diferentes blocos que constituem metade dos possíveis blocos com essas dimensões. A tela gráfica agora pode mostrar 320x128 ou 256x160 pontos, o que julgamos ser uma resolução razoável. O único inconveniente dessa solução é a limitação que o CRTC impõe para o número de comandos de inversão de video que uma linha pode conter. Como somente 16 desses comandos são permitidos, apenas as 16 primeiras alternâncias entre a primeira e a segunda metade do conjunto de blocos semi-gráficos serão efetuadas. Caso haja mais que essa quantidade de comandos numa linha, o programa residente do terminal se encarregará de retirá-los da linha, substituindo os blocos complementares pelos blocos disponiveis que mais se aproximem daqueles desejados.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

A consequência deste arranjo é que no final de cada linha da tela gráfica podem ocorrer erros de alguns bits. No caso de exibição de imagens esses erros não são significativos, pois representam menos de 1% da quantidade de informação presente na tela. Em aplicações como desenhos de figuras geométricas (comuns em CAD/CAM) esses erros são mais significativos, razão pela qual aconselhamos nesses casos o emprego do terminal gráfico completo citado anteriormente.

IV.2.3 Saída Para Video Composto -

Muitos monitores não possuem entradas separadas para sinal de video, retraço horizontal e retraço vertical. A grande maioria, com efeito, apresenta apenas uma entrada para um sinal composto por esses três eventos. A figura 30 mostra a alteração proposta por [58] para mixar as três saídas num sinal composto.

IV.2.4 Coprocessador -

Dado o pequeno custo das UCP's atualmente uma extensão de real valor seria a incorporação de um coprocessador para as tarefas mais elaboradas. A figura 32 mostra uma possível ligação entre dois processadores, um dos quais cuidando da recepção dos caracteres pela linha serial e interpretação da linguagem de controle. Nas vezes em que o terminal é colocado em modo local o microprocessador A recebe os dados, passa para o

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

figura 32 -EXPANSÃO PARA COPROCESSADOR

Muitas das aplicações esperadas para um terminal, como a edição e interpretação local certamente esgotariam essa capacidade. Mesmo a interpretação de uma linguagem de controle muito elaborada seria suficiente para "afogar" o microprocessador. Este trabalho tornou mais que evidente a necessidade de um co-processador, e estamos fortemente inclinados a optar por um microprocessador de 16 bits como segundo processador quando continuarmos o desenvolvimento desse dispositivo.¹⁵

15 - O microprocessador mais indicado para essa aplicação seria o 8088 ou o 80188 por apresentarem duto externo de 8 bits. Com esses integrados não seriam necessárias modificações no subsistema de memória do terminal, tornando seu emprego uma opção bastante desejável.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

IV.2.5 Conexão Serial Para O Teclado -

Visando o menor custo possível projetamos o subsistema de teclado com toda a inteligência concentrada no sistema do terminal. O teclado propriamente dito seria apenas um arranjo conveniente de chaves de dois polos sem nenhuma codificação ou capacidade adicional.

A realidade de mercado, porém, desconhece a lógica: um teclado de tecnologia capacitiva incorporando um microprocessador, memória RAM não volátil e um porto serial custa menos que um teclado de "reed switch" com um número equivalente de teclas. Assim sendo alteramos o projeto inicial para suportar esse tipo de entrada.

A modificação consiste na troca da USART adotada (Intel 8251) que possui apenas um porto serial pela Z80-SIO, circuito integrado da Zilog que incorpora dois desses portos. Foram necessárias alterações na programação de controle, visto que os "drivers" para um e outro CI são radicalmente diferentes. Também a conexão das USART's ao sistema foi afetada já que o gerador de frequência de comunicação (8253) somente possui dois canais livres. Anteriormente os mesmos eram conectados às entradas RxC e TxC da 8251, capacitando-a a enviar e receber dados em velocidades diferentes. Como agora há dois portos serializados as entradas RxCA e TxCA do Z80-SIO foram conectadas a um canal do contador programável e as entradas RxCB e TxCB a outro. Desta

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

forma o terminal não pode meter taxas de recepção e transmissão diferenciadas, afastando-o um pouco mais do padrão VT-52 ou VT-100.

Uma solução fácil para o problema seria conectar as entradas TxCB e RxCB da SIO a um multivibrador de baixo custo (tipo 555 ou equivalente), já que a velocidade de comunicação com o teclado não necessita em absoluto ser programável. Dessa forma, os dois canais do contador programável voltam a ficar disponíveis para comunicação.

IV.2.6 Utilização De Componentes Da Última Geração -

Um dos aspectos mais interessantes desse trabalho é o fato de que nenhum integrado de última geração foi empregado. A extrema simplicidade e o reduzido número de componentes do dispositivo são devidos apenas a uma arquitetura mais elaborada e uma melhor integração entre os circuitos e a programação. Como veremos adiante, se nos permitirmos o emprego de componentes mais modernos o grau de simplicidade e a capacidade do terminal serão ainda maiores. No atual instante, porém, desejamos frisar o fato de que a simples mudança de filosofia de projeto permitiu a construção de um periférico significativamente melhor sem qualquer incremento tecnológico ou de complexidade.

EXPANSOES DO TERMINAL PROPOSTO

Ja' existem circuitos integrados capazes de reduzir significativamente o número de componentes necessários para a implantação desse projeto ou aumentar grandemente suas capacidades.

CAPITULO V

PROGRAMAÇÃO BASICA

V.0 PROGRAMAÇÃO BASICA

O pequeno número de componentes do terminal somente foi possível devido à complexidade das funções executadas por programação. Além do controle básico do terminal (leitura e escrita de caracteres pelo porto serial, varredura e decodificação do teclado e atualização e manipulação da memória de tela), uma série de outras tarefas não triviais tais como parte da simulação do acesso direto à memória e seqüencialização de caracteres recebidos e' efetuada por "software". Sem dúvida alguma o que mais diferencia um terminal convencional do dispositivo proposto são características quase totalmente providas pela programação residente. O programa de controle e' bastante intrincado.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Algumas técnicas bastante apuradas foram empregadas, além de decisões baseadas em premissas diversificadas e alguns compromissos entre complexidade, rapidez e eficiência.

V.1 OS PROBLEMAS DOS PROGRAMAS DE CONTROLE

Escrever aplicativos deste tipo é problemático. Tradicionalmente os implementadores desse tipo de rotinas não se preocupam com formalismo, desenvolvimento ordenado dos procedimentos, estruturação ou engenharia de programação, fato facilmente constatado analisando-se as publicações didáticas de fabricantes conceituados [57], [58]. Mesmo sendo destinadas ao ensino e divulgação de novas técnicas, esses artigos apresentam quase que somente programação desestruturada e cheia de visíveis correções. Os programas residentes nas ROM's de muitos dos sistemas comercialmente disponíveis não são muito diferentes. Até mesmo produtos de última geração incorporam rotinas "remendadas" [59].

Esta prática resulta em que muito freqüentemente determinado procedimento necessita tantas alterações no processo de depuração que ao se chegar a uma versão funcional, dificilmente consegue-se reconhecer o programa original. Decisões tomadas no início vão paulatinamente sendo abandonadas durante a depuração, linhas de raciocínio vão sendo interrompidas, convenções de programação (como uso de registradores e posições de

memória, nomenclatura de variáveis e procedimentos, etc.) são gradativamente quebradas e pior que tudo, codificação mal costurada "apenas para testar uma idéia" acaba tornando-se parte definitiva do programa. Isto resulta em procedimentos de difícil alteração, mal documentados, desestruturados e cheios de armadilhas. Quase sempre condições de fronteira causam erros esporádicos cuja correção exigirá novos remendos. Os programadores calejados na sofrida arte de manutenção de programas residentes podem testificar a quantidade de instruções presentes "por razões históricas" na maioria das rotinas de controle.

Um dos mais importantes alvos deste trabalho foi a tentativa de se efetuar inteiramente um projeto evitando esses problemas, infelizmente tão comuns. Para tanto optamos por um desenvolvimento ordenado, implementando apenas poucas funções de cada vez, testando-as e apenas então incorporando-as ao programa controlador. A filosofia seguida foi a "bottom-up"; começamos pela análise e implementação das rotinas mais elementares e as usamos após estarem depuradas e confiáveis como blocos para a construção de outras mais complexas. Este é o método mais comumente empregado quando há desenvolvimento integrado de "hardware" e "software" como no caso, pois começando-se pelas rotinas mais simples é possível testar os circuitos concomitantemente a programação. Inversamente, quando se desenvolve

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

"software" para um projeto com circuito já implementado e' mais facil ater-se as especificações originais empregando-se a técnica "top-down", definindo inicialmente o sistema em termos genéricos e detalhando-o através de refinamentos sucessivos.

Foi nosso alvo também manter ordenada e coerente a documentação ao longo dos três anos de duração do trabalho, bem como escrever código bem estruturado, livre de erros de fronteira e de condições especiais, expansível e limpo.

V.2 DESCRIÇÃO DAS ROTINAS

Passaremos a descrever em seguida as rotinas componentes do sistema básico do terminal, por ordem de elaboração.

V.2.1 Rotina De Inicialização -

A primeira rotina a ser escrita teve dois propósitos: Testar a funcionalidade do sistema e inicializar os dispositivos periféricos.

A execução correta desta rotina permite considerável grau de confiança no bom funcionamento dos diversos subsistemas do terminal, pois e' necessário que:

1. As tensões de +5V, +12V e o terra estejam satisfatórias e chegando a considerável parte dos componentes do protótipo.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

2. O subsistema de inicialização ("reset") esteja funcionando a contento.
3. O subsistema de relógio esteja gerando as frequências esperadas.
4. A decodificação de endereços esteja funcionando.
5. A UCP seja capaz de ler dados armazenados na EPROM.
6. A UCP tenha acesso ao CRTC corretamente.
7. A UCP tenha acesso correto ao gerador de velocidade de comunicação.
8. A UCP tenha acesso correto ao porto serial.
9. O gerador de velocidade de comunicação esteja recebendo o sinal correto de relógio e dividindo-o corretamente, conforme as instruções da UCP.
10. O porto serial esteja recebendo todos os sinais necessários ao envio de dados.

Desde o início do desenvolvimento sempre que enfrentamos problemas com o "hardware" a primeira ação era invariavelmente tentar executar este programa para verificar se o circuito "continuava vivo". Esta mesma rotina sem o ciclo de envio de caracteres é empregada como rotina de inicialização dos componentes periféricos.

Essa e todas as outras rotinas foram escritas em linguagem de máquina do microprocessador Z80. Todavia antes da codificação uma descrição da mesma em linguagem tipo Pascal foi feita para documentação e análise. Nas ocasiões necessárias violamos a sintaxe da linguagem original, introduzindo comandos que descrevessem a ação desejada, embora tenhamos procurado nos ater ao Pascal

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

padrão sempre que possível. Optamos por este caminho por crermos que o Pascal é um denominador comum entre os prováveis interessados num trabalho deste tipo.

No nosso pseudo-Pascal a rotina de envio de caracteres fica¹⁶ :

```
PROCEDURE Teste_U;
BEGIN
  Inibir_Interrupcoes_CRTC;
  Inicializar_Contadores(4800);
  Inicializar_PortoSerial;
  REPEAT
    Transmitir("U");
  UNTIL FALSE
END {Teste_U};
```

Detalhando as ações que compõem a Teste_U temos:

```
PROGRAM Teste_U(INPUT,OUTPUT);
CONST
  ocupado = 00000001b;

VAR
  a : registro;

BEGIN
  { Programa os CI's periféricos }
  OUT(dad_8275,cmd_para);
  OUT(c0_8253,prg_8253);
  OUT(c0_8253,baud_l);
  OUT(c0_8253,baud_h);
  OUT(dad_8251,cmd_8251);
  OUT(dad_8251,mod_8251);

  { Ciclo de envio de um caracter }
  REPEAT
    OUT(dad_8251,"u");
    a := IN(est_8251);
    WHILE ((a AND ocupado) <> 0) DO
      a := IN(est_8251)
    UNTIL FALSE
```

16 - Enviamos a letra U porque seu código ASCII é 55H ou seja, 01010101 em binário, tratando-se de uma onda quadrada fácil de gatilhar no osciloscópio.

END (Teste_U).

No apêndice D encontra-se o corpo da rotina Teste_U como um programa diagnóstico, codificado em linguagem montadora Z80 e executável isoladamente ("stand alone").

V.2.2 Rotina De Simulação De ADM -

A rotina Teste_U é um procedimento genérico, pois pode ser empregada na maioria dos microcomputadores. A rotina seguinte entretanto é totalmente específica para o terminal: o atendimento à interrupção gerada pelo circuito de simulação do acesso direto à memória.

Como esta é uma das contribuições originais desta dissertação e é extremamente dependente do particular modo de implementação do circuito simulador, foi bastante estudada antes da implementação. Várias tentativas foram feitas antes de se chegar a uma solução satisfatória; descreveremos agora as principais decisões juntamente com as razões que nos levaram a tomá-las.

V.2.2.1 Tratamento Das Interrupções -

A primeira questão envolve qual o tipo de interrupção atendida. O controlador de vídeo adotado gera dois tipos de pedidos de atenção da UCP: um sinal solicitando dados (o pedido de ADM, DRQ/) e um informando que chegou ao final da tela (IRQ/). O primeiro é gerado

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

sempre que o feixe está prestes a iniciar uma série de varreduras referentes a uma nova linha de caracteres, e espera-se que em resposta a esse evento algum subsistema transfira para o controlador a quantidade de caracteres necessária à exibição de uma nova linha. O IRQ/ é gerado quando o feixe atinge a última linha de varredura da tela, sendo empregado para disparar os procedimentos característicos dessa situação, tais como reinicialização do subsistema de ADM (já que quando ocorrer o próximo DRQ/ não será mostrada a linha de caracteres seguinte mas sim a primeira linha da tela), procedimento de deslocamento vertical da tela ("scroll"), re-posicionamento do cursor (que poderá voltar ao canto superior direito ou permanecer na última linha, dependendo da aplicação), etc.

Como o microprocessador empregado (Z80) possui duas entradas de interrupção a primeira idéia foi usar uma para cada um dos sinais gerados pelo CRTC. Esta opção mostrou-se entretanto inadequada devido ao fato do CRTC gerar interrupções antes de ser programado. Sendo a inicialização do dispositivo feita por programação (o 8275 não tem uma entrada de "reset") não há modo de impedir a emissão de alguns pedidos de interrupção antes que o microprocessador central emita um comando de desabilitação. A UCP mantém inibido o reconhecimento de interrupções até o final da execução da primeira instrução após um "reset", logo, se a mesma for um DI

("Disable Interrupt"), as interrupções ficariam mascaradas. Infelizmente apenas uma das entradas de interrupção do Z80 é mascarável, a outra (NMI) é sempre atendida. Assim, ocasionalmente ao ligarmos o sistema o processador atendia a um pedido de interrupção espúria gerada pelo CRTC não inicializado. O atendimento dessa rotina implicava numa transferência de dados para o controlador que ao serem interpretados como comandos desgovernavam-no completamente. Na prática, a cada 10 ou 12 vezes que o terminal fosse ligado uma vez o mesmo não funcionaria, apresentando uma tela completamente confusa ou simplesmente permanecendo mudo.

Várias alternativas foram estudadas para o problema, todas apresentando algum inconveniente. Inicialmente projetamos o circuito da figura 33 que efetuava o mascaramento da linha NMI através de comandos do microprocessador, solução considerada inadequada devido ao aumento do número de CI's do projeto. Perseguimos o alvo de número mínimo de componentes com bastante tenacidade, hesitando bastante antes de acrescentar uma única porta.

Mascaramento da linha NMI

Pelo mesmo motivo descartamos o emprego de um controlador dedicado tipo Z80-CTC ou 8259 para as interrupções (figuras 34 e 35), pois embora se tratasse da inclusão de apenas mais um componente, seu custo excedia os 4 que teríamos que colocar na proposta

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

anterior. A principal razão pela qual desejávamos um terminal com poucos componentes era manter baixo seu custo.

Uma opção que exigia menos CI's era a junção das duas interrupções num só sinal, conectado à entrada mascarável. Em atendimento a esta interrupção a UCP faria uma varredura nas linhas IRQ e DRQ do CRTC e

FIGURA 35 - COLOCANDO UM 8259

verificaria qual delas causara a interrupção (figura 36). Infelizmente o 8275 não mantém essas saídas (especialmente o DRQ) ativas durante o tempo necessário para sua leitura pelo microprocessador por instruções IN. Caso colocássemos registradores como na figura 37, novamente incrementaríamos de 4 a quantidade de componentes.

Combinando-se as interrupções

Juntado-se as interrupções e registrado-as

Ao invés de registrar as saídas IRQ e DRQ do 8275 e' possível determinar pelo exame dos registradores de estado do CRTC qual das duas interrupções foi acionada. Embora quase tenhamos optado por essa alternativa, esse método apresenta um inconveniente sério: cada byte de instrução adicionado à rotina de tratamento de interrupção aumenta consideravelmente a sobrecarga ("overhead") da UCP. E acrescentamos muito mais que um

FIGURA 36 - COMBINAÇÃO DAS INTERRUPÇÕES

FIGURA 37 - COMBINAÇÕES E REGISTRO DAS INTERRUPÇÕES

byte, pois é necessário desabilitar as interrupções, ler registradores de estado do CRTC, testar a ocorrência de determinados bits nos dados lidos e invocar a rotina de

PROGRAMAÇÃO BASICA

tratamento apropriada ao evento, num total de mais de 12 bytes perfazendo um atraso de aproximadamente 20 us. Pode não parecer um tempo excessivamente grande, considerando-se porém que a tela é re-escrita a cada 16.600 us e que em cada uma delas ha' 25 pedidos de ADM (um para cada linha), o atraso numa tela seria:

$$20 \times 25 = 500 \mu s$$

Em cada período de 16,6 ms (uma tela) cerca de 7,5 ms são gastos no processo de transferência de dados da memória de vídeo para o controlador. Restam portanto aproximadamente 9,1 ms para trabalho útil. O atraso devido à inclusão de apenas seis ou sete instruções no corpo da rotina provoca um decréscimo de 5% no tempo deixado disponível para outras aplicações. É justificável portanto a relutância em aumentar o número de instruções da rotina de atendimento de interrupção.

Procurando uma solução mais aceitável verificamos que deduzindo-se a condição de final de tela sinalizada pela interrupção IRQ e' possível dispensar este sinal proveniente do CRTC. Como este sinal ocorre a cada 24 linhas transferidas um simples contador faz todo o trabalho necessário. O código para manutenção desse contador, mostrado abaixo, ocupa apenas 4 bytes, demorando 6,6 us.

(corpo da rotina DRQ)

LXI H,Cont_Lin

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
DCR      M
RZ
.
.
.      (corpo da rotina IRQ)
.
RET
```

Parece difícil conseguir algum tipo de tratamento de interrupção mais eficiente que este, pois além de não implicar em nenhum acréscimo de circuitos (já que agora há apenas a interrupção DRQ ligada à entrada mascarada do microprocessador), a redução no tempo de processamento útil é de somente 1,8%.

V.2.2.2 Simulação Da Memória De Tela -

Como neste estágio desejamos apenas testar o mecanismo de simulação de ADM através de interrupção, a estrutura de dados da memória de vídeo será totalmente ignorada. Definimos na região de dados do programa uma sequência de 80 caracteres "E" e os varremos continuamente para todos os pedidos de transferência de ADM. Assim, a tela ficará com "E"'s em todas as posições de todas as linhas.

V.2.2.3 Estrutura Da Rotina De Atendimento À Interrupção -

O algoritmo da rotina de atendimento à interrupção para simulação de ADM fica:

```

PROCEDURE Interrup(p_exibe:INTEGER;linha:t_linha);
VAR
  sp : registro16;
  sp_salvo : INTEGER;
BEGIN
  salva_ponteiro_pilha(sp,sp_salvo);
  troca_ponteiro_pilha(sp,p_exibe);
  sinaliza_inicio_adm(sp);
  transfere80(sp,linha);
  restaura_ponteiro_pilha(sp,sp_salvo)
END {Interrup};

```

A variável p_exibe (ponteiro de exibição) é colocada como parâmetro de entrada por ser inicializada externamente por outra rotina, responsável pela inicialização de toda a estrutura de dados da memória de vídeo. Após a primeira interrupção P_Exibe é atualizado apenas pelo procedimento Interrup. Como esta parte do código ainda não é relevante, a inicialização de P_Exibe fica solta, fora da rotina. Note-se que pelas mesmas razões não há ainda a detecção da condição da interrupção IRQ/, pois como não há estrutura de dados da memória de vídeo não faz sentido falar em última linha da tela. Raciocínio análogo é válido para o parâmetro Linha.

Explicitando as ações delineadas no algoritmo anterior, temos:

```

PROCEDURE Interrup(p_exibe:INTEGER;linha:t_linha);
VAR
  sp, bc : registro16;
  sp_salvo : INTEGER;
BEGIN

```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
sp_salvo := sp;
sp := p_exibe;
{SP aponta p/ o mesmo endereço, mas com A15=1}
sp := sp + 8000h;
POP(bc);
POP(bc);
.
.
POP(bc);
POP(bc);
sp := sp_salvo;
END {Interrup};
```

O programa que testa o bom funcionamento da rotina esta' listado em linguagem montadora no apêndice E. Abaixo mostramos sua estrutura empregando o Pascal livre:

```
PROGRAM Teste_E(INPUT,OUTPUT);
TYPE
  t_linha : ARRAY[1..80] OF CHAR;

VAR
  p_exibe : INTEGER;
  linha : t_linha;

PROCEDURE Interrup(p_exibe:INTEGER;linha:t_linha);
BEGIN
  .
  .
  .
END {Interrup};

PROCEDURE Inicializar;
BEGIN
  .
  .
  .
END {Inicializar};

BEGIN
  Inicializar(p_exibe,linha);
  {A instrução seguinte não é codificada, sendo
   automaticamente executada pelos circuitos da UCP
   em resposta a uma interrupção.}
  IF (Interrupção)
    THEN Interrup(p_exibe,linha)
END.
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

A rotina Interrupt e', como sugere o nome, acionada por uma interrupção solicitada pelo CRTC programado para exibir uma tela de dados com 25 linhas de 80 caracteres.

V.2.3 Programação Do Subsistema De Teclado -

O subsistema de teclado possui, em sua versão mais simples, um grau de automação bastante limitado, constituindo-se apenas de portos paralelos divididos em um grupo de linhas de varredura e outro de linhas de retorno.

Nas linhas de varredura são escritos sucessivamente os padrões 11111110, 11111101, 11111011, 11110111, 11101111, 11011111, 10111111 e 01111111 (padrão de zero circulante), sendo lido nas linhas de retorno se houve alguma tecla pressionada. A detecção de uma tecla e' feita sabendo-se que as linhas de retorno estão todas ligadas a Vcc através de um resistor, ou seja, quando não ha' teclas pressionadas o padrão presente nessas linhas e' sempre 11111111. Quando uma determinada tecla e' pressionada, no instante em que o padrão de zero circulante apresenta um 0 na linha de varredura associada aquela tecla uma das linhas de retorno sera' diferente de 1. A partir da posição do bit em 0 nas linhas de retorno e do padrão de varredura pode-se descobrir qual a tecla pressionada (figura 38).

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

A supressão dos pulsos de ruído característicos do chaveamento eletro-mecânico é feita exigindo que uma determinada leitura seja feita "n" vezes antes de ser validada, onde "n" é dependente das características das chaves. Uma expansão bastante interessante é a incorporação de um microprocessador dedicado para o processamento do teclado, tal como discutido no item IV.2.5. Por enquanto esse processamento é feito pela UCP central na forma de um módulo executado alternadamente com os demais procedimentos componentes do programa controlador do terminal, podendo ser transformado num processo independente escalado de tempos em tempos quando for implementado o núcleo de tempo real tal como descrito em um dos parágrafos seguintes desta obra. O procedimento de tratamento do teclado tem a

PROGRAMAÇÃO BASICA

```

forma:
FUNCTION Le_Tecl(in1_varr,in2_varr:INTEGER):BYTE;
VAR
  b, c, d : REGISTER;
  achou : BOOLEAN;

BEGIN
  b := in1_varr;
  c := OFFh;
  OUT (p2_varr, c);
  achou := FALSE;

  { Faz a varredura de todas as linhas }
  WHILE ((NOT carry) AND (NOT achou)) DO
    BEGIN
      { envia varredura e le resposta }
      OUT (p1_varr, b);
      d := IN(p_Leit);
      { mascara bits de MAIUSC, CNTRL e TRAVA }
      IF ((NOT d) AND 1Fh <> 0)
        THEN achou := TRUE;
      ELSE { atualiza e envia nova varredura }
        b := RRC(b)
      END;

      { Passa a varrer linhas do porto C }
      IF (NOT carry)
        THEN BEGIN
          { Desliga porto B }
          b := OFFh;
          OUT (p1_varr, b);
          c := in2_varr;
          IF (in2_varr <> OFFh)
            THEN WHILE ((NOT carry) AND (NOT achou)) DO
              BEGIN
                { Comeca a ler colunas do porto C }
                OUT (p2_varr, c);
                d := IN(p_leit);
                IF ((NOT d) AND 1Fh) <> 0)
                  THEN achou := TRUE
                  ELSE c := RRC(c)
                END
              ELSE { nao achou: retorna com erro }
                d := 0;
            END;
          END;
        Le_Tecl := d
      END (Le_Tecl);

```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

V.2.4 Estruturação Da Memória De Tela -

A estrutura de dados da memória de tela tem significativo impacto na performance do terminal, pois algumas de suas ações mais básicas e corriqueiras como deslocamento de tela para cima e para baixo podem exigir contínua movimentação de dados na memória caso sua estruturação não seja apropriada. Descreveremos a seguir as principais estruturas estudadas no decorrer deste trabalho.

V.2.4.1 Posicionamento Fixo -

A primeira tentativa foi simplesmente colocar as linhas em posições fixas da memória. Esta estrutura tem a característica de facilitar muito o posicionamento aleatório do cursor, pois cada linha está sempre no mesmo endereço, como pode ser visto na figura 39.

Entretanto, para se fazer o deslocamento da tela ("scroll") é necessário deslocar todas as linhas uma posição para cima ou para baixo, numa transferência de 2k bytes. Esse esforço computacional é demasiado grande para o microprocessador empregado, especialmente se levarmos em conta a frequência com que essas operações são invocadas. Assim, embora com méritos de simplicidade e facilidade de endereçamento, esta estrutura foi abandonada.

V.2.4.2 Linhas Relocáveis -

Para solucionar a dificuldade imposta pelo deslocamento de tela ("scroll") implementamos um esquema especialmente projetado para facilita'-lo. Esta estrutura é conhecida como "buffer circular", podendo se representada como na figura 40.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

A primeira linha é apontada pelo ponteiro Início sendo as 23 seguintes retiradas e exibidas a partir dela. Basta portanto que o ponteiro de linha seja alterado para se efetuar o deslocamento de toda a tela, numa operação 4.000 vezes mais eficiente que a da estrutura anterior (uma escrita versus 2.000 leituras e 2.000 escritas). Os dois problemas dessa estrutura são a implementação do "buffer" circular propriamente dito e o posicionamento direto do cursor.

A implementação do "buffer" circular não é direta devido ao fato do espaço de memória ser endereçado linearmente. O próximo registro pode, desta forma, não ser contíguo a seu antecessor como mostrado na figura 41. A operação de apontar para o registro seguinte envolve então um teste para verificação de adjacência, implicando numa relativa perda de eficiência (recordem-se as conclusões do item V.2.2.1 nas quais um pequeno incremento de tempo neste trecho de programa provoca significativos decréscimos de eficiência em todo o sistema).

O posicionamento direto do cursor fica bastante dificultado pois não há nenhuma correlação entre o endereço físico das linhas e sua numeração lógica. A solução de calcular a cada deslocamento de tela a posição física do cursor (que também é alterada nesta operação) a partir do ponteiro PrimLin, embora implementável sem maiores dificuldades, é bastante ineficiente,

especialmente se o cursor se mantiver com freqüência nas últimas linhas da tela, como normalmente ocorre.

Procuramos solucionar esta dificuldade tirando partido da enorme eficiência da operação de deslocamento de tela desta estrutura, mantendo um ponteiro para a posição física do cursor além dos contadores para linha e coluna lógicas. Este ponteiro é atualizado a cada deslocamento de tela e como esta é uma operação bastante rápida, duas ou quatro escritas não afetarão muito profundamente sua eficiência. Embora não resolva o problema do posicionamento do cursor em posições aleatórias da tela, estes ponteiros auxiliam muito o cálculo do posicionamento do cursor nos deslocamentos da mesma.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Três problemas ficam pendentes nessa estrutura: O posicionamento direto do cursor, já discutido, outro decorrente do particular CI controlador de vídeo empregado e um terceiro por causa de uma das características desejadas do terminal.

O 8275 possui a capacidade de definir alguns campos com características especiais, tais como sublinhado, piscante, vídeo reverso, outros geradores de carácter, etc. As marcas especificando o início e o fim desses campos são bytes de caracteres não exibíveis inseridos na memória de tela em posições apropriadas. Devido a este fato os registros da lista circular passaram a ter tamanho variável ao invés dos 80 bytes fixos que compõem a linha. Para podermos empregar essas capacidades seria necessário alterar a estrutura de dados para suporte de registros de tamanho variável, o que embora diminuísse a eficiência do programa, não se configurava particularmente difícil; ou então empregar uma outra estrutura mais adequada às características da aplicação (facilidade de deslocamento da tela, e linhas de tamanho variável).

A dificuldade devida à característica do terminal é de solução mais complexa. Desejava-se capacitar o dispositivo em construção a fazer deslocamentos não apenas da tela inteira mas também de porções da mesma, podendo deslocar tanto para cima como para baixo algumas linhas sem alterar o restante da tela. Para tanto, ou

transferíamos o conteúdo de algumas linhas para outras, (com baixíssima eficiência), ou implementaríamos a lista circular como uma lista encadeada, facilitando a relocação e registros pela alteração dos ponteiros de

Neste ponto começamos a pensar seriamente numa estrutura alternativa pois a lista circular com registros de tamanho variável e encadeada já demandava quase tanto esforço computacional quanto a estrutura de dados de endereço fixo.

V.2.4.3 Registro Composto -

Elaborou-se então uma estrutura que facilitasse a manipulação dos dados da tela com as características estudadas anteriormente, a qual demos o nome de registro composto.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Este registro e' composto por 24 linhas de dois campos cada, o primeiro indicando a quantidade de bytes da linha e o segundo apontando para a posição num segundo arranjo de 24 linhas por 96 colunas onde estão armazenados os dados correspondentes a linha de video cuja numeração lógica segue a numeração física das linhas do registro.

Embora pareça uma estrutura pouco flexível, verifica-se que a manipulação de no máximo 24 ponteiros permite qualquer tipo de deslocamento de tela, total ou parcial. A separação da área de dados dos ponteiros permitiu a fixação de seu comprimento, que e' de 96 bytes devido ao fato do 8275 aceitar no máximo 16 caracteres de controle por linha de video (80 caracteres exibíveis + 16 caracteres de controle = 96 bytes). E' procedente a

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

crítica de que esta estrutura não tem um aproveitamento ótimo de espaço, pois no final de cada linha pode haver bytes desocupados que não podem ser empregados para outras finalidades. Entretanto, a facilidade e eficiência na manipulação de registros de tamanho variável compensam amplamente esses inconvenientes.

V.2.4.3.1 Inicialização -

Definida a estrutura de dados a ser empregada, projetou-se uma rotina que a testasse. Este programa inicializa as linhas com um valor constante, os contadores de linha e coluna para o canto superior esquerdo e os ponteiros de linha para cada uma das linhas previamente inicializadas. Esse algoritmo está descrito abaixo, e a listagem do programa linguagem montadora do Z80 está no apêndice F.

```
PROGRAM Teste_Tela(INPUT,OUTPUT);
CONST
    maxlin = 24;
    maxcol = 96;

TYPE
    t_pontlin : ARRAY[1..maxlin] OF INTEGER;
    t_tela : ARRAY[1..maxlin,1..maxcol] OF CHAR;

VAR
    tela : t_tela;
    pontlin : t_pontlin;
    lincor, colcor, linmostrar, pontins : INTEGER;

PROCEDURE LigaPont(VAR pontlin:t_pontlin);
VAR
    hl : REGISTER;
    i : INTEGER;
BEGIN
    hl := 1;
    FOR i:=maxlin DOWNT0 1 DO
        BEGIN
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
    pontlin[i] := hl;  
    hl := hl + maxcol;  
END;  
END (ligapont);
```

```
PROCEDURE IniTela(VAR pontlin:t_pontlin; VAR  
    tela:t_tela, VAR lincor, colcor,  
    linmostrar, pontins : INTEGER);
```

```
VAR
```

```
    hl : REGISTER;  
    ix : REGISTER;  
    b, c : REGISTER;
```

```
BEGIN
```

```
    LigaPont(pontlin);  
    ix := ^pontlin;  
    b := maxlin;  
    {repete para todas as linhas}  
    REPEAT  
        hl := ^ix + 2;    {pula 2 primeiros bytes  
(contadores)}  
        c := maxcol;  
        {repete para todas as colunas}  
        REPEAT  
            ^hl := " ";  
            hl := hl + 1  
            c := c - 1;  
        UNTIL (c=0);  
        ix := ix + 2;  
        b := b - 1;  
    UNTIL (b=0);
```

```
    {inicializa variáveis de estado}  
    lincor := 0;  
    colcor := 0;  
    linmostrar := 0;
```

```
    ix := ^pontlin;  
    pontins := ^ix + 2;
```

```
END (IniTela);
```

```
PROCEDURE Interrup;
```

```
VAR
```

```
    pilha_salva : INTEGER;
```

```
BEGIN
```

```
    EXCHANGE_REG;  
    pilha_salva := sp;  
    hl := pontlin[linmostrar*2];  
    bc := tela[^hl];  
    sp := bc + 8000h + 1;  
    c := c'2;  
    IF ((c MOD 2) = 1)  
        THEN c := c + 1;
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
c := c + 1;
FOR c := c DOWNTD 0 DO
  POP(bc);
  linmostrar := linmostrar + 1;
  IF (linmostrar = 24)
    THEN linmostrar := 0;
  sp := pilha_salva;
  EXCHANGE_REG
END {Interup};

BEGIN
  IniTela(pontlin,tela,lincor,colcor,
          linmostrar,pontins);
END {TesteTela}.
```

Para simplificar a notação doravante todas as variáveis referentes à estrutura de tela serão agrupadas no seguinte registro composto:

```
TYPE
  t_estrtela = RECORD OF
    tela : ARRAY[1..maxlin,1..maxcol] OF
      CHAR;
    pontlin : ARRAY[1..maxlin] OF INTEGER;
    lincor : INTEGER;
    colcor : INTEGER;
    linmostrar : INTEGER;
    pontins : INTEGER
  END;
```

V.2.5 Conexão Com O Teclado -

Após a estruturação dos dados escrevemos o algoritmo de controle do teclado. Este programa é relativamente complexo por englobar a varredura, supressão dos ruídos dos contatos e codificação das teclas com consulta a tabelas. Segundo a filosofia de trabalho adotada decompusemos a rotina em algumas tarefas básicas, como discutido abaixo.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

V.2.5.1 Rotina De Gerenciamento Do Teclado -

Esta rotina faz todo o gerenciamento do teclado. A cada chamada duas saídas são fornecidas: um indicador avisando se uma tecla foi detectada ou não (reg. A) e o código ASCII do caracter detectado, caso haja um (reg. C). Invocando-se periodicamente esse procedimento o teclado estara' sempre atendido.

Mostramos a seguir o algoritmo da rotina teclado:

```
PROCEDURE Teclado(VAR detectou:BOOLEAN;  
                  VAR codigo:REGISTER);  
BEGIN  
  IF (NOT Esta_Na_Hora)  
    THEN Avisar(detectou)  
  ELSE  
    BEGIN  
      Le_Tecl(coordenadas);  
      IF (NOT Ha'_Tecla)  
        THEN AcertaParametros  
      ELSE  
        IF (NOT Ja'_Tratou)  
          THEN  
            IF (NOT Ja'_Havia_Detectado)  
              THEN  
                BEGIN  
                  Salva_Coordenadas;  
                  Avisar_Que_Ja'_Detectou  
                END  
            ELSE  
              IF (coord_salvas=coordenadas)  
                THEN  
                  BEGIN  
                    Recebe(coordenadas, codigo);  
                    Avisar_Que_Ja'_Tratou  
                  END  
            ELSE  
              BEGIN  
                Salva_Coordenadas;  
                Inicializa_Contador_Repetição;  
              END  
          ELSE  
            BEGIN  
              Decrementa_Contador_Repetição;  
              IF (contadorrepetição = 0)  
                THEN  
                  BEGIN
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
Recebe(coordenadas, codigo);
Inicializa1_Contador_Repetição
END
END
END {teclado};
```

A filosofia básica do algoritmo acima é a seguinte: O programa principal chama a rotina teclado a cada ciclo, porém as N primeiras chamadas são ignoradas, respondendo a rotina com um indicador de "não há dados". Isto é feito porque a digitação pelo operador é bastante lenta, não exigindo atenção constante por parte do sistema, e também como parte do mecanismo de supressão de ruídos dos contatos mecânicos dos interruptores das teclas. Após o número especificado de chamadas a rotina efetivamente inicia seu trabalho e consulta o teclado.

Caso haja uma tecla pressionada, verifica-se então se na leitura anterior já havia sido detectada uma tecla pressionada. Em caso afirmativo, as coordenadas das duas teclas são comparadas, e se forem as mesmas, a tecla será reconhecida e traduzida para o caracter ASCII equivalente, respondendo a rotina com um sinal de "dados detectados" e marcando esta tecla como já tratada. Enquanto o período da taxa de repetição não se esgotar a tecla não será reconhecida, mesmo estando pressionada, protegendo desta forma o mecanismo de depuração de ruídos. Expirado o prazo determinado pelo contador da taxa de repetição, a marca de tecla tratada é retirada, podendo o processo ser novamente disparado na próxima

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

chamada da rotina se a tecla ainda continuar pressionada. Note-se que o processo completo de reconhecimento de uma tecla exige várias chamadas da rotina "teclado".

Na expansão do algoritmo mostrada abaixo as seguintes variáveis e constantes foram definidas:

1. constantes:

1. delta_tecl - número de vezes que a rotina deve voltar vazia.
2. rep1 - tempo a esperar ate' reconhecer a primeira repetição.
3. rep2 - tempo a esperar para as repetições subseqüentes.

2. variáveis:

1. cnt_tecl - contador das vezes que a rotina foi chamada.
2. det - marca de tecla detectada.
3. trat - marca de tecla ja' tratada, força a rotina a ignorá-la.
4. cnt_rep - contador da taxa de repetição de tecla.
5. a - retorna OFF quando não foram detectados dados no teclado
6. b, c, d - coordenadas da tecla detectada no teclado

A rotina teclado fica então:

```
PROCEDURE Teclado(VAR a:BOOLEAN; VAR c:REGISTER;  
                  VAR cnt_tecl,cnt_rep,det,trat:BYTE);
```

```
VAR
```

```
  det,trat: BOOLEAN;  
  cnt_rep,bsalvo, csalvo, dsalvo : BYTE;  
  b,c,d : REGISTER;
```

```
BEGIN
```

```
  cnt_tecl := cnt_tecl - 1;  
  IF (cnt_tecl <> 0)
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```

THEN
  a := FALSE;
ELSE
  BEGIN
    cnt_tecl := delta_tecl;
    IF (NOT le_tecl(b,c,d))
    THEN
      BEGIN
        trat := FALSE;
        det := FALSE;
        cont_rep := rep1
      END
    ELSE
      IF (NOT trat)
      THEN
        IF (NOT det)
        THEN
          BEGIN
            salva_bcd(b,c,d,bsalvo,
                      csalvo,dsalvo);
            det := TRUE
          END
        ELSE
          IF (bcd_iguais(b,c,d,bsalvo,
                        csalvo,dsalvo))
          THEN
            BEGIN
              trat := TRUE;
              c := recebe(b,c,d,maiusc,
                          cntrl,local,trava)
            END
          ELSE
            BEGIN
salva_bcd(b,c,d,bsalvo,csalvo,dsalvo);
              cont_rep := rep1;
            END
          ELSE
            BEGIN
              cont_rep := cont_rep - 1;
              IF (cont_rep < 0)
              THEN
                a := FALSE
              ELSE
                BEGIN
                  c := recebe(b,c,d,maiusc,
                              cntrl,local,trava);
                  cont_rep := rep2
                END
              END
            END
          END
        END {teclado};

```


PROGRAMAÇÃO BÁSICA

As ações cuja inclusão neste algoritmo obscureceriam por demais o código foram transformadas em rotinas, segundo a filosofia do refinamento sucessivo ("top-down"). Três delas são funções, duas do tipo booleano e uma do tipo BYTE. As booleanas são a rotina "bcd_iguais(b,c,d)" que verifica se os registradores b, c e d são iguais aos salvos pela rotina "salva_bcd(b,c,d)" e a rotina "le_tecl(b,c,d)" que retorna verdadeira se houve uma tecla detectada (colocando as coordenadas da tecla nos registradores bc e d) ou falsa se não houve nenhuma tecla pressionada (caso em que os parâmetros b, c e d não tem significado).

A rotina mais complexa desse algoritmo é a função "recebe(b,c,d)", do tipo BYTE, que a partir das coordenadas de uma tecla lida define um caracter válido através de pesquisa nas tabelas que definem o teclado e o retorna no registrador c. A dificuldade deste procedimento decorre do fato de que nem todas as teclas detectadas geram um código ASCII. Algumas alteram a função de outras teclas (como SHIFT e CTRL) e algumas podem criar uma seqüência de caracteres de tamanho variável (como as teclas de função). Outras ainda mudam o modo de operação do terminal, colocando-o por exemplo no modo LINHA ou no modo LOCAL, o que tem um impacto bastante grande em algumas ações da própria rotina como por exemplo as cadeias geradas pelas teclas de função que deve ser redirecionadas para a tela ou para a conexão

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

serial de acordo com o modo LINHA ou LOCAL do terminal.

Na nossa linguagem de definição de algoritmos esses procedimentos ficam:

V.2.5.1.1 Procedimento Salva_bcd -

```
PROCEDURE salva_bcd(b,c,d:REGISTER;
                    VAR bsalvo,csalvo,dsalvo:BYTE);
BEGIN
    bsalvo := b;
    csalvo := c;
    dsalvo := d;
END {salva_bcd};

FUNCTION bcd_iguais(b, c,d:REGISTER;
                   bsalvo,csalvo,dsalvo:BYTE):BOOLEAN;
BEGIN
    bcdiguais := (b = bsalvo) AND (c = csalvo) AND
                  (d=dsalvo)
END {bcd_iguais};

FUNCTION le_teclado(VAR b,c,d:REGISTER):BOOLEAN;
BEGIN
    d := IVar;
    le_teclado := TRUE;
    REPEAT
        OUT(d,pa);
        c := (NOT IN(pc)) AND masc_c;
        b := (NOT IN(pb)) AND masc_b;
        d := RRC(d)
    UNTIL Carry OR (c <> 0) OR (b <> 0);
    IF (NOT Carry)
    THEN
        le_teclado := FALSE
    END {le_teclado};

FUNCTION recebe(b,c,d:REGISTER; VAR maiusc,cntrl,
               local,trava:BOOLEAN):BYTE;
VAR
    contador : BYTE;
    achou : BOOLEAN;
    lin_det,col_det : BYTE;
BEGIN
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
{ calcula o número do bit em bc que esta' em 0 }
col_det := 0;
contador := 8;
achou := FALSE;
REPEAT
  col_det := col_det + 1;
  b := RRC(b);
  IF (NOT Carry)
    THEN
      BEGIN
        col_det := col_det - 1;
        achou := TRUE
      END;
  contador := contador - 1
UNTIL (contador = 0) OR achou
REPEAT
  col_det := col_det + 1;
  c := RRC(c)
UNTIL NOT Carry

{ calcula numero do bit em d que esta' em 0 }
lin_det := 0;
contador := 8;
REPEAT
  lin_det := lin_det + 1;
  d := RRC(d);
  contador := contador - 1
UNTIL (NOT Carry) OR (contador = 0)
lin_det := lin_det - 1;

maiusc := FALSE;
cntrl := FALSE;
IF ((BIT(6,c) = 0)
  THEN
    maiusc := TRUE;
IF ((BIT(7,c) = 0)
  THEN
    cntrl := TRUE;
a := traduz(tab_tecl,lin_tecl,lin_det,col_det,maiusc,
  cntrl,trava);
recebe := tecl_espec(a,tecl_alt,local,trava);
END {recebe};
```

Novamente a mesma metodologia. Deixamos para definição posterior os procedimentos que por sua complexidade confundiriam o fluxo de execução da função "recebe". Nesta codificação definimos as seguintes constantes e variáveis:

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

1. constantes:

1. ivar (0111 1111) - máscara de varredura da primeira linha (bit 7).
2. masc_b, masc_c - máscara para apagar linhas não varridas.
3. pa, pb, pc - endereço dos portos a, b e c de varredura do teclado.
4. tab_tecl - endereço inicial das tabelas de tradução de teclas.
5. lin_tecl - número de linhas da matriz teclado.

2. variáveis:

1. bsalvo, csalvo, dsalvo - variáveis de armazenamento temporário das coordenadas para comparação com a próxima leitura.
2. lin_det, col_det - número da linha e da coluna da tecla pressionada.
3. maiusc, cntrl - indicadores booleanos de detecção dessas teclas.
4. contador, achou - variáveis de controle do ciclo de definição de lin_det e col_det.

As rotinas que ficaram para definição posterior são as funções "traduz" e "tecl_espec". "Traduz" tem diversos parâmetros, alguns constantes (tab_tecl, lin_tecl) e alguns dependentes da particular tecla pressionada (lin_det, col_det, maiusc, cntrl). Os parâmetros constantes definem qual a tabela de tradução a ser empregada, e os variáveis dizem qual foi a tecla pressionada. Esta função retorna um código para a tecla pressionada.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Se o código retornado indicar uma tecla especial (que gera mais de um caracter) a rotina "tecl_espec" enviara' os caracteres apropriados ao canal correspondente ao modo do terminal. Se indicar apenas um caracter ASCII normal, a função "tecl_espec" não tera' nenhuma ação e o código sera' passado para "recebe", que o enviara' para a rotina "teclado" que a invocou. "Tecl_espec" também verifica se foi detectada a tecla de LOCAL/LINHA ou a tecla de TRAVA_MAIUSCULAS e atualiza as variáveis correspondentes.

A codificação dos procedimentos "traduz" e "tecl_espec" fica então:

```
FUNCTION traduz(tab_tec1, lin_tec1:INTEGER;
               lin_det1,col_det1,maiusc1,cntrl1,
               trava1:BYTE):BYTE;
VAR
  ponteiro : INTEGER;
BEGIN
  WHILE (col_det1 <> 0) DO
    BEGIN
      trab_tec1 := tab_tec1 + lin_tec1;
      col_det1 := col_det1 - 1
    END;
    tab_tec1 := tab_tec1 + lin_det1;
    IF (cntrl1 <> 0)
      THEN
        ponteiro := tam_tab*3
      ELSE
        IF (maiusc1 <> 0)
          THEN
            ponteiro := tam_tab*2
          ELSE
            IF (trava1 <> 0)
              THEN
                ponteiro := tam_tab;
            ponteiro := tab_tec1 + ponteiro;
            traduz := ^ponteiro
          END (traduz);
        FUNCTION tecl_espec(a:REGISTER; tecl_alt:INTEGER;
                          VAR trava,local:BYTE):BYTE;
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
VAR
    ponteiro, cont : INTEGER;

BEGIN
    tecl_espec := a;
    IF (a >= 80h)
    THEN
        IF (a = trv)
        THEN
            BEGIN
                trava := NOT trava;
                tecl_espec := 0
            END
        ELSE
            IF (a = slc)
            THEN
                BEGIN
                    local := NOT local;
                    tecl_espec := 0
                END
            ELSE
                BEGIN
                    ponteiro := ((a - 80h) * 4) + tecl_alt;
                    FOR cont := ponteiro TO ponteiro+4 DO
                        manda(^cont);
                    tecl_espec := 0
                END
            END
        END {tecl_espec};
```

V.2.6 Controlador Simples -

O teste de integração das rotinas discutidas anteriormente foi feito no programa controlador simples, que implementa as seguintes funções:

1. Detecção de uma tecla pressionada no teclado e codificação do carácter correspondente.
2. Inserção de um carácter na tela.
3. Rotina atendimento à interrupção de simulação de acesso direto à memória.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Trata-se portanto de um programa que transforma o dispositivo num terminal permanentemente no modo local. Sua implementação foi um passo decisivo na vida do projeto, pois como em todos os desenvolvimentos feitos de forma modular, muitas das características funcionais somente podem ser completamente testadas pela integração das diversas sub-partes, com os módulos consumidores processando não dados de entrada simulados, mas sim os verdadeiramente criados pelos procedimentos geradores. A efetiva troca de mensagens e a validação da comunicação inter-módulos somente pode ser assegurada no estágio de integração¹⁷.

O instante da integração desempenha, desta forma, papel extremamente importante em todos os desenvolvimentos efetuados com essa filosofia, tal como ocorreu com esta dissertação, ocupando um lugar de destaque. O corpo principal do controlador simples é:

```
PROGRAM ContSimp(INPUT,OUTPUT);
CONST
  maxlin = 24;
  maxcol = 96;
TYPE
  t_tela = RECORD OF
    ARRAY[1..maxlin,1..maxcol] OF CHAR;
  END;
VAR
  estrtela : t_tela;
  pontexib : INTEGER;

PROCEDURE TrataInt(pontexib1:INTEGER;estrtela1:t_tela);
BEGIN
  IF (ocorreu_interrupção)
  THEN Interrup(pontexib1,estrtela1)
END (TrataInt);
```

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

```
PROCEDURE TrataTecl(estrtela2:t_tela);
VAR
  detec : BOOLEAN;    {Indica det. tecla pressionada}
  codtecl : BYTE;     {Código da tecla detectada}
BEGIN
  REPEAT
    Teclado(detec,codtecl);
    IF (detec)
      THEN InsTela(codtecl,estrtela2);
    WAIT(5);
  UNTIL FALSE
END {TrataTecl};
```

```
{Programa Principal}
BEGIN
  PrgPerif;
  IniVar(pontexib);
  IniTela(estrtela);
  LigaVideo;
  COBEGIN
    TrataTecl(estrtela);
    TrataInt(estrtela);
  COEND
END.
```

Note-se que não ha' um núcleo de tempo real para o gerenciamento dos processos. Os dois processos concorrentes TrataTecl e TrataInt têm sua execução intercalada no tempo através de uma estrutura de "foreground/background" que se mostra bastante eficaz para este particular caso, visto que o procedimento TrataInt tem como finalidade básica reportar o estado da estrutura de tela periodicamente, transferindo-a para o subsistema de visualização, sendo escalado pela

17 - A menos que se use mecanismos formais de prova de correção de programas. Dado o enfoque extremamente prático adotado, o formalismo necessário para a prova certamente afastaria uma parcela considerável da audiência esperada para esse trabalho.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

interrupção discutida anteriormente.

O controle do acesso às regiões críticas pode ser eficientemente implementado através da inibição de interrupções, visto que o processo de fundo ("background") somente é disparado por uma interrupção e somente devolve o controle ao processo de frente ("foreground") depois de ler os dados compartilhados. Como o processo de frente não tem mecanismos para se interpor à execução do processo de fundo e esse processo de fundo somente pode ser escalado quando uma interrupção é aceita, pode-se garantir a efetiva exclusão mútua dos processos em suas regiões críticas apenas pelo mecanismo de inibição de interrupções. Novamente o cuidado tomado no projeto do subsistema controlador de interrupções mostra suas vantagens, pois se fosse mantido o esquema mais simples, com um sinal de interrupção e uma rotina de tratamento para cada ação básica do subsistema de exibição, dificilmente seria possível um efetivo gerenciamento da exclusão mútua dos diversos processos.

Mesmo tendo a estrutura de programa de frente/fundo mostrado o seu valor, visto que a implementação do programa controlador funciona a contento, um núcleo de tempo real pode vir a ser uma opção extremamente interessante no caso de se reconstruir o terminal ao redor de um microprocessador mais poderoso.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

Como a atual programação praticamente esgota os recursos computacionais do limitado e antigo microprocessador Z80 empregado, o mecanismo de frente/fundo torna-se obrigatório por razões de eficiência visto que quase nenhum esforço computacional ("overhead") é necessário para a troca de contextos (apenas instruções de salvamento de registros) com a exclusão mútua implementada com uma única instrução de máquina (e das mais rápidas, apenas 7 ciclos) e um método de escalamento de processos extremamente eficiente (o esforço desprendido pela UCP para a escalação é o mesmo do reconhecimento de uma interrupção). Não é necessária a manutenção de um relógio de tempo real nem algoritmos complexos com estratégias de alocação que, se implementados, certamente não permitiriam que o processo TrataInt fosse escalonado para execução com a frequência necessária ao bom funcionamento do subsistema de exibição.

O microprocessador Z80 foi usado dentro da filosofia de se empregar os componentes mais baratos para manter o projeto como um terminal de baixo custo. Entretanto, com a diferença entre essa UCP e os dispositivos de 16 bits mais baratos em torno de 5 dólares no mercado americano (Byte, Vol 11 N.1, Janeiro 86, pp. 456) torna-se difícil justificar a adoção de uma UCP claramente insuficiente para a magnitude das tarefas envolvidas, como é o caso do Z80. Cremos que com a troca de UCP não precisaremos

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

nos atender a estrutura de frente/fundo com suas limitantes características. Haveria capacidade para implementar um núcleo de tempo real e separar os diversos componentes da programação em processos isolados, que seriam então escalados de acordo com a ocorrência de determinados eventos. Embora possa haver uma pequena perda de eficiência devida à grande frequência com a qual o processo `TrataInt` é invocado, esse ataque teria a vantagem de permitir uma efetiva separação de funções em módulos de baixo acoplamento, bem dentro da filosofia de todo o trabalho. Desta forma o reconhecimento das seqüências de controle, o tratamento do teclado, a recepção de dados pela conexão serial e demais tarefas componentes do programa controlador interagiriam através do núcleo de tempo real, permitindo que futuras expansões fossem agregadas como novos processos. Em especial as capacidades anteriormente verificadas como desejáveis num terminal como editor de textos local, pré-processador de comandos e compilador cruzado seriam facilmente incorporáveis nessa estrutura. Também a carga programas ("down-load") pelo hospedeiro fica bastante simplificada, pois o mesmo pode ser considerado um procedimento a mais executando concorrentemente no terminal. A conveniência da adoção de um sistema operacional em tempo real foi uma das conclusões mais fortes dessa etapa do projeto.

PROGRAMAÇÃO BÁSICA

No apêndice G encontra-se a listagem do principal programa controlador.

CAPITULO VI

CONCLUSOES

VI.0 CONCLUSOES

A proposta inicial desta dissertação de discutir o papel atual dos terminais de video foi bastante modificada no decorrer do trabalho. Pesquisando a bibliografia disponível e estudando as arquiteturas de diversos periféricos percebeu-se que na maioria dos casos esses dispositivos apresentam sérias falhas arquitetônicas, de implementação e de programação.

Verificamos que o advento dos microprocessadores alterou profundamente a forma de construção desses aparelhos, fato nem sempre captado pelos projetistas. De modo geral os terminais apresentam uma arquitetura bastante similar à de um microcomputador convencional, com toda a lógica de video feita por circuitos discretos.

CONCLUSÕES

Trata-se de uma disposição bastante inadequada para essas aplicações, fato facilmente comprovável pela construção de um terminal com as mesmas características dos comercialmente disponíveis com componentes da mesma tecnologia, mas com menos de 70% dos integrados destes. Esse terminal ainda apresenta capacidades inexploradas, como a possibilidade de implementação do sistema operacional local de tempo real, implementação do dígrafo reconhecedor de linguagens de comando modificável e carregável pelo hospedeiro, teclado alterável por programação e capacidade gráfica limitada. Cremos que se abandonarmos as restrições de custo mínimo e uso da mesma tecnologia dos projetos comerciais comparados (guias adotados para enfatizar os ganhos obtidos com uma arquitetura mais apropriada) e empregarmos componentes um pouco mais modernos como os novos controladores gráficos, microprocessadores de 16 bits, memórias mais densas, FPLA's e PAL's, podemos sem grandes dificuldades projetar e construir um periférico mais poderoso que a maioria dos atuais. Esses terminais ligados ao computador central numa estrutura de "front-end/back-end" através de uma rede local tornariam os terminais de vídeo tal como os conhecemos totalmente anacrônicos.

Normalmente o questionamento a essa posição é feito em bases de custo. Devido a isto projetamos o terminal de ultra baixo custo descrito nos capítulos anteriores. Esse dispositivo encontra-se em pleno uso em vários

CONCLUSÕES

grupos e laboratórios do Departamento de Física e Ciência dos Materiais desta Universidade, já tendo superado a fase de protótipo. Esta' operacional inclusive a máscara de circuito impresso do terminal, possibilitando sua efetiva duplicação pelos diversos grupos interessados. O terminal mais poderoso citado acima, continuação natural deste trabalho (de quem inclusive aproveitaria grande parte dos conceitos e decisões programação e de arquitetura), poderia sem dúvida ser construído a um custo equivalente ao dos periféricos "burros" ou "inteligentes" atualmente adotados nos centros de processamento.

Entretanto, para a efetiva implantação desta nova filosofia algumas considerações sobre redes de processamento precisarão ser feitas. Um novo campo se descortina a partir deste trabalho pois é impossível prosseguir nesta direção sem uma sólida investigação na teoria de redes locais de computadores. Além de prover uma base para pesquisa nessa área, talvez o maior mérito desta dissertação tenha sido a capacitação gerada no L.I.E. para prosseguir nesses estudos. O autor sente-se extremamente recompensado pelos frutos obtidos, pela experiência adquirida e pelas discussões com o orientador, professores, técnicos e funcionários envolvidos na construção deste terminal e especialmente pelo fato de estar usando para redigir este texto um dos dispositivos construídos durante o trabalho. Também na

CONCLUSOES

arquitetura de sistemas baseados em microprocessadores foram feitos vários avanços, com várias técnicas originais empregadas no projeto. Na parte de programação este trabalho deu ensejo a uma metodologia de desenvolvimento empregada em vários outros sistemas em desenvolvimento no laboratório. E' também um exemplo de um sistema complexo projetado com uma preocupação constante de documentação, facilidade de manutenção do código de controle e baixo nível de erros.

E, sobretudo, este projeto possui o crivo da praticidade, estando disponível e em plena utilização nas mais variadas aplicações, condição essencial sem a qual trabalhos deste tipo ficam fadados ao esquecimento.

APENDICE A

SEQUÊNCIAS DE CONTROLE DO VT52

1. ESC A (27 65) - Subir o cursor uma linha ou ignorar se no topo da tela.
2. ESC B (27 66) - Descer o cursor uma linha ou ignorar se no topo da tela.
3. ESC C (27 67) - Avançar o cursor uma coluna ou ignorar se no topo da tela.
4. ESC D (27 68) - Retroceder o cursor uma coluna ou ignorar se no topo da tela.
5. ESC H (27 72) - Trazer o cursor para primeira coluna, primeira linha.
6. ESC I (27 73) - Subir o cursor uma linha, descer toda a tela uma linha se no topo da tela.
7. ESC J (27 74) - Apagar da posição do cursor (inclusive) até o final da tela.
8. ESC K (27 75) - Apagar da posição do cursor (inclusive) até o final da linha.
9. ESC Y (27 89) - Posicionar o diretamente o cursor (o número da linha e da coluna seguem-se ao ESC Y).
10. ESC Z (27 90) - Identificar o terminal (VT52 responde com ESC/Z).

SEQUÊNCIAS DE CONTROLE DO VT52

11. ESC < (27 60) - Faz com que as teclas do teclado numérico transmitam números quando pressionadas.
12. ESC = (27 61) - Faz com que as teclas do teclado numérico transmitam sequências de controle quando pressionadas.
13. ESC [(27 91) - Entra no modo tela a tela (a tela so/ e/ deslocada após ser pressionada uma tecla especial)
14. ESC ? (27 92) - Sai do modo tela a tela (a tela e' deslocada sempre que ocorrer um LF e o cursor estiver na última linha).

COMANDOS DA LINGUAGEM REGIS

APENDICE B

COMANDOS DA LINGUAGEM REGIS

A linguagem gráfica ReGis é um exemplo de linguagem de comando de terminais voltada para execução local, sem o auxílio da UCP central. Trata-se de uma aplicação típica para a arquitetura de terminal proposta nesta dissertação.

Seus comandos são todos símbolos ASCII que representam primitivas nas quais podem ser decompostas quaisquer figuras. Serão descritos a seguir:

1. P (position)- Posiciona o cursor gráfico em qualquer local da tela sem escrever nenhum dado.
2. V (vector)- Desenha um vetor (linhas retas) entre as posições da tela definidas no comando.
3. C (curve)- Desenha círculos e/ou arcos usando as posições especificadas no comando.
4. T (text)- Controla a exibição de cadeias gráficas de texto e permite a especificação do texto a exibir.

COMANDOS DA LINGUAGEM REGIS

5. W (write)- Especifica controles de escrita como sombras e padrões regulares.
6. S (screen)- Especifica controles de tela como tamanho, cor, apagamento, etc.
7. F (fill)- Preenche curvas fechadas com padrões pré-estabelecidos.
8. @ (macrograph)- Define uma cadeia de comando como uma macro-operação. Usadas para armazenar e recuperar comandos ReGis que definem figuras complexas e repetidas.
9. L (load)- Controla a definição e o carregamento de caracteres alternativos que podem ser exibidos pelo comando T.
10. R (report)- Envia informações tais como posição do cursor, códigos de erro, tamanho da tela, cor ativa, etc.
11. ; (resync)- Este caracter funciona como re-sincronizador para as cadeias de comando do Regis.

Comandos típicos do Regis são:

1. S(M0(L0)1(L33)2(L67)3(L100)) - Define valores para os mapas de saída para um monitor monocromático como preto para o primeiro plano, cinza escuro para o segundo plano, cinza claro para o terceiro plano e branco para o quarto plano.
2. S(A[0,0][799,479]) - Define as coordenadas da tela como 0,0 para o canto superior esquerdo e 799,479 para a extremidade inferior direita.
3. W(P(M2)) - Fator de escala de 2 escolhido.
4. W(I(H180L50S100)) - Seleciona cor de frente da tela como a cor mais próxima ao amarelo.
5. P[-400,50] - Posiciona o cursor nas coordenadas solicitadas.

COMANDOS DA LINGUAGEM ANSI X.3.64 (VT100)

APENDICE C

COMANDOS DA LINGUAGEM ANSI X.3.64 (VT100)

1. CPR (Cursor Position Report) - (ESC)[(Pn);(Pn)R
2. CUB (Cursor Backward) - (ESC)[(Pn)D
3. CUD (Cursor Down) - (ESC)[(Pn)B
4. CUF (Cursor Forward) - (ESC)[(Pn)C
5. CUU (Cursor Up) - (ESC)[(Pn)A
6. CUP (Cursor Position) - (ESC)[(Pn);(Pn)H
7. DECALN (Screen Alignment Display) - (ESC)#8
8. DECARM (Auto Repeat Mode) - (ESC)#
9. DECANM (ANSI/VT52 Mode) - (ESC)#
10. DECAWM (Autowrap Mode) - (ESC)#
11. DECCKM (Cursor Keys Mode) - (ESC)#
12. DECCOLM (Column Mode) - (ESC)#
13. DECDHL (Double Height Mode) - (ESC)#3, (ESC)#4
14. DECDWL (Double Width Mode) - (ESC)#6
15. DECID (Identify Terminal) - (ESC)Z

COMANDOS DA LINGUAGEM ANSI X.3.64 (VT100)

16. DECINLM (Interlace Mode) - <ESC>
17. DECKPAM (Keypad Alternate Mode) - <ESC>=
18. DECKPNM (Keypad Numeric Mode) - <ESC>>
19. DECLL (Load Leds) - <ESC>[<Ps>q
20. DECCOM (Origin Mode) - <ESC>
21. DECRC (Restore Cursor) - <ESC>8
22. DECRETPARM (Report Terminal Parameters) -
<ESC>[<Pn>... x
23. DECREQTPARM (Request Terminal Parameters) -
<ESC>[<Pn>x
24. DECSC (Save Cursor) - <ESC>7
25. DECSCLM (Scrolling Mode) - <ESC>
26. DECSCNM (Screen Mode) - <ESC>
27. DECSTBM (Set Top and Bottom Margins) -
<ESC>[<Pn>;<Pm>r
28. DECTST (Invoke Confidence Test) - <ESC>[2;<Ps>y
29. DSR (Device Status Report) - <ESC>[,Ps>R
30. ED (Erase in Display) - <ESC>[<Ps>J
31. EL (Erase in Line) - <ESC>[<Ps>K
32. HTS (Horizontal Tabulation Set) - <ESC>H
33. HVP (Horizontal Vertical Position) -
<ESC>[<Pn>;<Pm>f
34. DA (Device Atributes) - <ESC>[<Pn>c
35. DECSWL (Single With Line) - <ESC>#5
36. IND (Index) - <ESC>D
37. LNM (Line Feed/New Line Mode)
38. NEL (Next Line) - <ESC>E
39. RI (Reverse Index) - <ESC>M
40. RIS (Reset to Initial State) - <ESC>c

COMANDOS DA LINGUAGEM ANSI X.3.64 (VT100)

- 41. RM (Reset Mode) - `<ESC>[<Ps>... l`
- 42. SCS (Select Character Set)
- 43. SGR (Select Graphic Rendition) - `<ESC>[<Ps>...
m`
- 44. SM (Set Mode) - `<ESC>[<Ps>... h`
- 45. TBC (Tabulation Clear) - `<ESC>[<Ps>g`

ROTINA TESTE_U

APENDICE D

ROTINA TESTE_U


```

;
;                               TESTE DA 8251 E 8253
;
;   Programa o temporizador (8253) e o porto serial (8251) para a
;   transmissao continua de um caracter a 4800 bps.
;
;#####
;
;
; V1.0 Original                      Alvaro          02-MAI-1983
; V1.1 Execucao sob M80              Alvaro          08-FEV-1984
; V1.2 Execucao na placa UCP640      Caetano/Alvaro   02-MAR-1984
; V1.3 Execucao na placa TVI100, in- Alvaro/Gonzalo  15-MAR-1985
;     clui re-inicializacao da 51 e
;     passa para mnemonicos do Z80.
;
;
;                               [33,34]TESTEU13.MAC
;#####
;                               USP-IFQSC-DFCM-LIE, CP 369, 13560-S. Carlos, SP
;
;
;
;                               ORG 0000H                      ; Espaco de EPROM
;
;   ; Endereco dos perifericos
;
;
0010      C0_8253      EQU      10H                      ; 8253: Contador 0
0011      C1_8253      EQU      C0_8253+1              ; 8253: Contador 1
0012      C2_8253      EQU      C0_8253+2              ; 8253: Contador 2
0013      M_8253       EQU      C0_8253+3              ; 8253: Modo
;
0020      D_8251       EQU      20H                      ; 8251: Dados
0021      E_8251       EQU      D_8251+1              ; 8251: Estado
;
;   ; Constantes do programa
;
;
0055      CARAC        EQU      55H                      ; Caracter a ser enviado pela 8251
0005      T_BAUD       EQU      0005                    ; Valor Inicial do contador para 4800 bp
0005      R_BAUD       EQU      0005                    ; Valor Inicial do contador para 4800 bp
00EF      MOD0_8251    EQU      0EFH                    ; Palavra de modo da 8251:
;                               ; - Baud Rate div 64

```

```

; - Palavras de 8 bits
; - Sem paridade
; - 2 bits de parada

0037          CMD_8251      EQU      37H      ; Palavra de comando da 8251
;           - Habilita transmissao
;           - Habilita recepcao
;           - Habilita pinos DTR' e RTS'
;           - "Reseta" em erro

0076          CONT1_53      EQU      76H      ; Palavra de controle do contador 1
;           - Seleciona contador 1
;           - Carrega B-S seguido por B+S
;           - Modo 3 (gerador de onda quadrad
;           - Contador em 16 bits

00B6          CONT2_53      EQU      0B6H     ; Palavra de controle do contador 2
;           - Seleciona contador 2
;           - Carrega B-S seguido por B+S
;           - Modo 3 (gerador de onda quadrad
;           - Contador em 16 bits

.Z80

;
; Programacao da 8253
;
0000'          INIC:
0000'          3E 76          LD      A,CONT1_53      ; Programa contador 1
0002'          D3 13          OUT     (M_8253),A
0004'          21 0005        LD      HL,T_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar TxD
0007'          7D            LD      A,L            ; Valor inicial do contador
0008'          D3 11          OUT     (C1_8253),A
000A'          7C            LD      A,H
000B'          D3 11          OUT     (C1_8253),A
000D'          3E 86          LD      A,CONT2_53      ; Programa o contador 2
000F'          D3 13          OUT     (M_8253),A
0011'          21 0005        LD      HL,R_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar TxD
0014'          7D            LD      A,L            ; Valor inicial do contador
0015'          D3 12          OUT     (C2_8253),A
0017'          7C            LD      A,H
0018'          D3 12          OUT     (C2_8253),A
;
; Programacao da 8251
;
001A'          3E 00          LD      A,00          ; Envia "SYNC's"

```

```
001C'  D3 21          OUT    (E_8251),A
001E'  D3 21          OUT    (E_8251),A
0020'  D3 21          OUT    (E_8251),A
0022'  3E 40          LD     A,40H          ; Faz "reset" na 51
0024'  D3 21          OUT    (E_8251),A
0026'  3E EF          LD     A,MOD0_8251    ; Programa modo
0028'  D3 21          OUT    (E_8251),A
002A'  3E 37          LD     A,CMD_8251     ; Envia comando
002C'  D3 21          OUT    (E_8251),A

;
; Loop de envio de um caracter
;
002E'  3E 55          LOOP: LD     A,CARAC    ; Caracter a ser escrito
0030'  D3 20          OUT    (D_8251),A     ; Envia caracter

0032'  DB 21          ESP:  IN     A,(E_8251) ; Captura estado do porto serial
0034'  E6 01          AND    1H            ; Verifica se TxRDY
0036'  CA 0032'       JP     Z,ESP          ; Espera TxRDY = 1
0039'  C3 002E'       JP     LOOP          ; Envia outra vez o caracter

END      INIC
```

Macros:

Symbols:

CO_825	0010	C1_825	0011	C2_825	0012	CARAC	0055
CMD_82	0037	CONT1_	0076	CONT2_	0086	D_8251	0020
ESP	0032'	E_8251	0021	INIC	0000'	LOOP	002E'
MOD0_8	00EF	M_8253	0013	R_BAUD	0005	T_BAUD	0005

No Fatal error(s)

ROTINA TESTE_E

APENDICE E

ROTINA TESTE_E

```

;      LIE - Laboratorio de Instrumentacao Eletronica - USP
;
;
;      TESTE DE ESCRITA NA TELA
;
;      Inicializa uma area de RAM com 'E' e escreve na tela com ADM
;      simulado por interrupcao armazenada.
;
;#####
;
; V1.0 Original                      Gonzalo/Alvaro  27-NOV-1984
; V1.1 Alteracao do endereco de tela Gonzalo/Alvaro  04-FEV-1985
; V1.2 Inclui programacao da 8253    Gonzalo/Alvaro  05-FEV-1985
; V1.3 Inclui programacao dp cursor  Gonzalo/Alvaro  07-FEV-1985
; V1.4 Apenas interrupcao para DRQ   Gonzalo/Alvaro  08-FEV-1985
;
;#####
;      LIE-DFCM-IFQSC-USP, CP 369, 13560-S Carlos SP

;#####
;#                                     #
;#      Constantes do programa      #
;#                                     #
;#####

0000      CMD_PARA      EQU      00      ; Comando para parar a operacao do 8275
00C0      CMD_NINT      EQU      0C0H    ; Comando para desabilitar interrupcao
00E0      CMD_ZERA      EQU      0E0H    ; Comando para zerar contadores do 8275
0080      CMD_CURS      EQU      80H     ; Comando para carregar o cursor
0023      CMD_LIGA      EQU      23H     ; Comando para comecar a operacao do 8275
                                           ; 4:2 - 0 ciclos entre pedidos de ADM
                                           ; 1:0 - 8 ciclos de ADM por pedido

004F      PAR_1         EQU      4FH     ; Parametro 1 do CMD_PARA
                                           ; 7 - tela normal
                                           ; 6:0 - 80 caracteres por linha

0058      PAR_2         EQU      58H     ; Parametro 2 do CMD_PARA
                                           ; 7:6 - 2 linhas por retraco vertical
                                           ; 5:0 - 25 linhas por tela
```

```

0089          PAR_3      EQU    89H      ; Parametro 3 do CMD_PARA
                                           ; 7:4 - Subscrito colocado na 9 varredura
                                           ; 3:0 - 10 varreduras por caracter

00DD          PAR_4      EQU    0DDH     ; Parametro 4 do CMD_PARA
                                           ; 7 - Incrementa de 1 contagem de retra
                                           ; 6 - Modo nao transparente
                                           ; 5:4 - Cursor sublinhado piscante
                                           ; 3:0 - 32 retracos por HRTC

0032          CNTR0_53   EQU    32H      ; Palavra de controle da 8253
                                           ; 7:6 - Contador 0
                                           ; 5:4 - Le B-S e depois B+S
                                           ; 3:1 - Modo 1: Monoestavel
                                           ; 0 - Conta em binario

0086          CNTR2_53   EQU    0B6H     ; Palavra de controle da 8253
                                           ; 7:6 - Contador 2
                                           ; 5:4 - Le B-S e depois B+S
                                           ; 3:1 - Modo 3: Gerador de onda quadrada
                                           ; 0 - Conta em binario

;
; Enderecos de perifericos
;
0070          P_8275     EQU    70H      ; Porto de parametros da 8275
0071          C_8275     EQU    P_8275+1 ; Porto de comando da 8275

5000          C0_8253    EQU    5000H    ; 8253: Contador 0
5001          C1_8253    EQU    C0_8253+1 ; 8253: Contador 1
5002          C2_8253    EQU    C0_8253+2 ; 8253: Contador 2
5003          P_8253     EQU    C0_8253+3 ; 8253: Porto de programacao

```

```

;#####
;#
;#          Programa Principal          #
;#
;#####

```

```

.Z80
          ORG    0
0000'          INIC:
0000'          DI
0001'          C3 0070'          JP    PPRINC

```

```

#####
;#
;#          Vetor acessado quando ocorre uma interrupcao
;#
#####

```

			ORG	38H	
0038'	F3		DI		
0039'	D9		EXX		; Salva estado da maquina
003A'	08		EX	AF,AF'	
003B'	21 0000		LD	HL,0	; Salva ponteiro de pilha
003E'	39		ADD	HL,SP	
003F'	31 A500		LD	SP,TELA+8000H	; Ponteiro de pilha aponta p/ inicio da
			REPT	40	; Envia para 8275
			POP	BC	
			ENDM		
0042'	C1	+	POP	BC	
0043'	C1	+	POP	BC	
0044'	C1	+	POP	BC	
0045'	C1	+	POP	BC	
0046'	C1	+	POP	BC	
0047'	C1	+	POP	BC	
0048'	C1	+	POP	BC	
0049'	C1	+	POP	BC	
004A'	C1	+	POP	BC	
004B'	C1	+	POP	BC	
004C'	C1	+	POP	BC	
004D'	C1	+	POP	BC	
004E'	C1	+	POP	BC	
004F'	C1	+	POP	BC	
0050'	C1	+	POP	BC	
0051'	C1	+	POP	BC	
0052'	C1	+	POP	BC	
0053'	C1	+	POP	BC	
0054'	C1	+	POP	BC	
0055'	C1	+	POP	BC	
0056'	C1	+	POP	BC	
0057'	C1	+	POP	BC	
0058'	C1	+	POP	BC	


```

0059' C1      +      POP  BC
005A' C1      +      POP  BC
005B' C1      +      POP  BC
005C' C1      +      POP  BC
005D' C1      +      POP  BC
005E' C1      +      POP  BC
005F' C1      +      POP  BC
0060' C1      +      POP  BC
0061' C1      +      POP  BC
0062' C1      +      POP  BC
0063' C1      +      POP  BC
0064' C1      +      POP  BC
0065' C1      +      POP  BC
0066' C1      +      POP  BC
0067' C1      +      POP  BC
0068' C1      +      POP  BC
0069' C1      +      POP  BC

006A' F9              LD   SP,HL      ; Restaura ponteiro de pilha

006B' D9              EXX              ; Restaura estado anterior
006C' 08              EX   AF,AF'
006D' FB              EI
006E' ED 4D           RETI

```

```

#####
;#
;#          Programa Principal          #
;#
#####

```

```

0070' PPRINC:
0070' 31 212C'      LD   SP,I_PILHA
0073' ED 56         IM   1          ; Define modo de interrupcao
;
; Programa o contador (8253)
;
0075' 3E 32         LD   A,CNTR0_53 ; Palavra de controle
0077' 32 5003      LD   (P_8253),A
007A' 32 5000      LD   (C0_8253),A ; Inicializa contador 0
007D' 3E 00         LD   A,00
007F' 32 5000      LD   (C0_8253),A
;

```

```

; Programa o controlador de video (8275)
;
0082' 3E 00          LD      A,CMD_PARA      ; Carrega reg. com. com ordem de parac
0084' D3 71          OUT     (C_8275),A
0086' 3E 4F          LD      A,PAR_1        ; Carrega parametros no 8275
0088' D3 70          OUT     (P_8275),A
008A' 3E 58          LD      A,PAR_2
008C' D3 70          OUT     (P_8275),A
008E' 3E 89          LD      A,PAR_3
0090' D3 70          OUT     (P_8275),A
0092' 3E 00          LD      A,PAR_4
0094' D3 70          OUT     (P_8275),A

0096' 3E E0          LD      A,CMD_ZERA      ; Zera contadores do 8275
0098' D3 71          OUT     (C_8275),A

009A' 3E 23          LD      A,CMD_LIGA      ; Dispara o 8275
009C' D3 71          OUT     (C_8275),A

009E' 3E C0          LD      A,CMD_NINT      ; Nao habilita interrupcoes do 8275
00A0' D3 71          OUT     (C_8275),A

00A2' 3E 80          LD      A,CMD_CURS      ; Define posicao inicial do cursor
00A4' D3 71          OUT     (C_8275),A
00A6' 3E 00          LD      A,0
00A8' D3 70          OUT     (P_8275),A
00AA' D3 70          OUT     (P_8275),A

;
; Inicializa tela
;
00AC' 21 2500        LD      HL,TELA
00AF' 3E 45          LD      A,'E'
00B1' 0E 50          LD      C,80
00B3'                INI_TELA:
00B3' 77            LD      (HL),A
00B4' 23            INC     HL
00B5' 0D            DEC     C
00B6' C2 00B3'       JP      NZ,INI_TELA

00B9' FB            EI

;
; Espera interrupcao
;
00BA' C3 00BA'       CA:    JP      CA      ; Fica por aqui ate' o final dos tempos

```

```
#####
;#
;#                      Area de dados          #
;#
;#
;#
#####
```

ORG 2000H ; Inicio da RAM

2000'	Espaco_de_pilha:DS	300
212C'	I_pilha EQU	\$
2500	TELA EQU	2500H
	END	INIC

Macros:

Symbols:

CO_825	5000	C1_825	5001	C2_825	5002	CA	00BA'
CMD_CU	0080	CMD_LI	0023	CMD_NI	00C0	CMD_PA	0000
CMD_ZE	00E0	CNTR0_	0032	CNTR2_	00B6	C_8275	0071
ESPACO	2000'	INIC	0000'	INI_TE	00B3'	I_PILH	212C'
PAR_1	004F	PAR_2	0058	PAR_3	0089	PAR_4	00DD
PPRINC	0070'	P_8253	5003	P_8275	0070	TELA	2500

No Fatal error(s)

TESTE DE INTEGRAÇÃO TECLADO-VIDEO

APENDICE F

TESTE DE INTEGRAÇÃO TECLADO-VIDEO

```
;
;
;      Laboratorio de Instrumentacao Eletronica - USP
;
;#####
;
;      TESTE DE TECLADO
;
;      Varre o teclado pelo porto paralelo e escreve na tela a letra
;      correspondente.
;
;#####
;
;
;      V1.0 Escreve no porto serial      Alvaro/Gonzalo      22-MAI-1985
;      V2.0 Escreve na tela do terminal  Alvaro/Gonzalo      23-MAI-1985
;      V2.1 Matriz generica LINxCOL      Alvaro/Gonzalo      24-MAI-1985
;      V2.2 Rotina para gerar Lin_Det    Alvaro/Gonzalo      24-MAI-1985
;      e Col_Det
;      V2.3 Tabela de traducao ASCII     Alvaro/Gonzalo      31-MAI-1985
;      V2.4 Trata teclas controle        Alvaro/Gonzalo      2-JUN-1985
;
;#####
;
;      USP-IFQSC-DFCM-LIE, CP 369, 13560-S. Carlos, SP
;
;
```

.Z80
ORG 0

```
;#####
;#
;#      Constantes do Programa      #
;#
;#####
;
;      Bloco de Parametros do Terminal
;
;      DELTA_TECL      EQU      200      ; Intervalo entre varreduras
```

00C8

0005	Lin_Tecl	EQU	5	; Numero de linhas da matriz teclado
000A	Col_Tecl	EQU	10	; Numero de colunas da matriz teclado
0005	T_BAUD	EQU	0005	; Valor Inicial do contador para 4800 bps
0005	R_BAUD	EQU	0005	; Valor Inicial do contador para 4800 bps
0019	NUM_LIN	EQU	25	; Numero de linhas do terminal
0062	TAM_LIN	EQU	98	; Tamanho de cada linha na memoria
0014	LIMITE	EQU	20	; Numero de linhas armazenadas em TELA
				; As restantes sao guardadas em TELA_1
				;
	; Constantes			
				;
000A	LF	EQU	0AH	; ASCII para avancar linha
000D	CR	EQU	0DH	; ASCII para retorno de carro
000C	FF	EQU	0CH	; ASCII para Novo Formulario
0008	BS	EQU	08H	; ASCII para retornar um caracter
001B	ESC	EQU	1BH	; ASCII para Escape
0000	NULO	EQU	0	
00EF	MOD0_8251	EQU	0EFH	; Palavra de modo da 8251:
				; - Baud Rate div 64
				; - Palavras de 8 bits
				; - Sem paridade
				; - 2 bits de parada
0037	CMD_8251	EQU	37H	; Palavra de comando da 8251
				; - Habilita transmissao
				; - Habilita recepcao
				; - Habilita pinos DTR' e RTS'
				; - "Reseta" em erro
0032	CONT0_53	EQU	32H	; Palavra de controle da 8253
				; 7:6 - Seleciona o contador 0
				; 5:4 - Carrega B-S seguido por B+S
				; 3:1 - Modo 1: Monoestavel
				; 0 - Conta em 16 bits
0076	CONT1_53	EQU	76H	; Palavra de controle do contador 1
				; - Seleciona contador 1
				; - Carrega B-S seguido por B+S
				; - Modo 3 (gerador de onda quadrad
				; - Contador em 16 bits
00B6	CONT2_53	EQU	0B6H	; Palavra de controle do contador 2
				; - Seleciona contador 2
				; - Carrega B-S seguido por B+S

```

;      - Modo 3 (gerador de onda qua
;      - Contador em 16 bits

0090          PRG_55      EQU    90H    ; Modo de operacao da 8255:
;      - Modo 0 (E/S generica)
;      - Porta A: entrada
;      - Portas B e C: saida

0000          CMD_PARA    EQU    00      ; Comando para parar a operacao do 82
00C0          CMD_NINT    EQU    0C0H    ; Comando para desabilitar interrupca
00E0          CMD_ZERA    EQU    0E0H    ; Comando para zerar contadores do 82
0023          CMD_LIGA    EQU    23H     ; Comando para comecar a operacao do
; 4:2 - 0 ciclos entre pedidos de ADM
; 1:0 - 8 ciclos de ADM por pedido

004F          PAR_1      EQU    4FH     ; Parametro 1 do CMD_PARA
; 7 - tela normal
; 6:0 - 80 caracteres por linha

0058          PAR_2      EQU    58H     ; Parametro 2 do CMD_PARA
; 7:6 - 2 linhas por retraco vertical
; 5:0 - 25 linhas por tela

0089          PAR_3      EQU    89H     ; Parametro 3 do CMD_PARA
; 7:4 - Subscrito colocado na 9 varrer
; 3:0 - 10 varreduras por caracter

00DD          PAR_4      EQU    0DDH    ; Parametro 4 do CMD_PARA
; 7 - Incrementa de 1 contagem de re
; 6 - Modo nao transparente
; 5:4 - Cursor sublinhado piscante
; 3:0 - 32 retracos por HRTC

;#####
;#
;#                      Endereco dos perifericos
;#
;#####

0000          P_8275      EQU    00H     ; Porto de parametros da 8275
0001          C_8275      EQU    P_8275+1 ; Porto de comando da 8275

0010          C0_8253     EQU    10H     ; 8253: Contador 0

```


0011	C1_8253	EQU	C0_8253+1	; 8253: Contador 1
0012	C2_8253	EQU	C0_8253+2	; 8253: Contador 2
0013	M_8253	EQU	C0_8253+3	; 8253: Modo
0020	D_8251	EQU	20H	; 8251: Dados
0021	E_8251	EQU	D_8251+1	; 8251: Estado
0030	P_Leit	EQU	30H	
0031	P1_Varr	EQU	P_Leit+1	
0032	P2_Varr	EQU	P_Leit+2	
0033	M_8255	EQU	P_Leit+3	

PAGE

##

```
#####
;#
;#
;#
;#
;#
#####
```

Programa Principal

```
0000' PPRINC:
0000'      DI
0001'      LD      SP,INI_PILHA
0004'      ED 56      IM      1

0006'      CALL    PRG_PERIF      ; Inicializa perifericos
0009'      CALL    INI_VAR        ; Inicializa variaveis
000C'      CALL    INI_TELA       ; Inicializa a tela
000F'      CALL    LIGA_VIDEO     ; Comeca a mostrar a tela

0012'
0012'      PPR_1:      CALL    TECLADO      ; Trata teclado
0015'      LD      A,5
0017'      PPR_2:
0017'      DEC     A
0018'      JP      NZ,PPR_2
001B'      JP      PPR_1
```

PAGE

```

#####
;#
;#          Vetor acessado quando ocorre uma interrupcao      #
;#
;#
#####

                ORG      38H

0038'  F3          DI
0039'  D9          EXX                      ; Salva estado da maquina
003A'  08          EX      AF,AF'
003B'  21 0000     LD      HL,0              ; Salva ponteiro de pilha
003E'  39          ADD     HL,SP
003F'  22 3137'    LD      ,(PILHA_SALVA),HL
;
; Pega contador de bytes/linha, aponta SP para primeiro byte da linha
;
0042'  21 3139'    LD      HL,PONT_LIN
0045'  3A 3136'    LD      A,(LIN_MOSTRAR) ; HL <-- PONT_LINCLIN_MOSTRAR*2J
0048'  87          ADD     A,A
0049'  5F          LD      E,A
004A'  16 00       LD      D,0
004C'  19          ADD     HL,DE

004D'  5E          LD      E,(HL)           ; DE <-- endereco do contador de bytes/li
004E'  23          INC     HL               ; (tambem endereca inicio dessa linha)
004F'  56          LD      D,(HL)

0050'  EB          EX      DE,HL           ; BC <-- TELAE DE J (contador bytes/linha
0051'  4E          LD      C,(HL)
0052'  23          INC     HL
0053'  46          LD      B,(HL)

```

```

0054' 11 8001          LD    DE,8000H+1      ; SP := primeiro byte da linha + 8000H
0057' 19              ADD    HL,DE
0058' F9              LD     SP,HL
;
; Transferencia dos bytes para o controlador de video
;
0059' 21 006D'        LD     HL,POPS        ; Calcula nro bytes a mais que 80 nessa
005C' CB 29           SRA     C              ; C := C/2
005E' 30 01          JR     NC,TR_1         ; Se (CY = 1) entao E := E+1
0060' 0C              INC     C
0061'                TR_1:
0061' B7              OR     A              ; Limpa indicador CY
0062' ED 42          SBC     HL,BC
0064' E9              JP     (HL)

REPT 8                ; Transferencia dos bytes a mais nessa
POP BC
ENDM
0065' C1              +      POP BC
0066' C1              +      POP BC
0067' C1              +      POP BC
0068' C1              +      POP BC
0069' C1              +      POP BC
006A' C1              +      POP BC
006B' C1              +      POP BC
006C' C1              +      POP BC
006D'                POPS:
REPT 40               ; Transferencia de uma linha normal
POP BC
ENDM
006D' C1              +      POP BC
006E' C1              +      POP BC
006F' C1              +      POP BC
0070' C1              +      POP BC
0071' C1              +      POP BC
0072' C1              +      POP BC
0073' C1              +      POP BC
0074' C1              +      POP BC
0075' C1              +      POP BC
0076' C1              +      POP BC
0077' C1              +      POP BC
0078' C1              +      POP BC
0079' C1              +      POP BC
007A' C1              +      POP BC
007B' C1              +      POP BC
007C' C1              +      POP BC

```

```

007D' C1      +      POP    BC
007E' C1      +      POP    BC
007F' C1      +      POP    BC
0080' C1      +      POP    BC
0081' C1      +      POP    BC
0082' C1      +      POP    BC
0083' C1      +      POP    BC
0084' C1      +      POP    BC
0085' C1      +      POP    BC
0086' C1      +      POP    BC
0087' C1      +      POP    BC
0088' C1      +      POP    BC
0089' C1      +      POP    BC
008A' C1      +      POP    BC
008B' C1      +      POP    BC
008C' C1      +      POP    BC
008D' C1      +      POP    BC
008E' C1      +      POP    BC
008F' C1      +      POP    BC
0090' C1      +      POP    BC
0091' C1      +      POP    BC
0092' C1      +      POP    BC
0093' C1      +      POP    BC
0094' C1      +      POP    BC
      ;
      ; Atualiza ponteiro de linha a mostrar
      ;
0095' 21 3136' LD      HL,LIN_MOSTRAR ; LIN_MOSTRAR := LIN_MOSTRAR + 1
0098' 34      INC     (HL)
      ;
0099' 7E      LD      A,(HL)          ; Se (LIN_MOSTRAR = 25) entao LIN_MOSTRAR
009A' D6 19   SUB     25
009C' 20 02   JR      NZ,TR_2
009E' 36 00   LD      (HL),0
      ;
      ; Restaura estado da maquina e retorna
      ;
TR_2:
00A0' 2A 3137' LD      HL,(PILHA_SALVA)
00A3' F9      LD      SP,HL
00A4' D9      EXX
00A5' 08      EX      AF,AF'
00A6' FB      EI
00A7' ED 4D   RETI

```

PAGE

##

```
#####
;#
;#                               Rotinas Nivel I
;#
;#
#####
```

```
; Nome:      PRG_PERIF
;
; Funcao:     Inicializa e programa os perif'ericos (51, 53 e 75)
; Entrada:    Nenhuma
; Saida:      Nenhuma
; Emprega:    Na saida, perif'ericos programados
; Registradores destruidos:  A,H,L
; Referencias externas:     Nenhuma
;
```

00A9'

```
PRG_PERIF:
;
; Programa o controlador de video (8275)
;
```

00A9'	3E 00	LD	A,CMD_PARA	; Carrega reg. com. com ordem de parada
00AB'	D3 01	OUT	(C_8275),A	
00AD'	3E 4F	LD	A,PAR_1	; Carrega parametros no 8275
00AF'	D3 00	OUT	(P_8275),A	
00B1'	3E 58	LD	A,PAR_2	
00B3'	D3 00	OUT	(P_8275),A	
00B5'	3E 89	LD	A,PAR_3	
00B7'	D3 00	OUT	(P_8275),A	
00B9'	3E DD	LD	A,PAR_4	
00BB'	D3 00	OUT	(P_8275),A	
00BD'	3E E0	LD	A,CMD_ZERA	; Zera contadores do 8275

```

00BF'  D3 01          OUT    (C_8275),A
;
; Programacao da 8253
;
00C1'  3E 32          LD      A,CONT0_53      ; Programa contador 0
00C3'  D3 13          OUT     (M_8253),A
00C5'  D3 10          OUT     (C0_8253),A
00C7'  3E 00          LD      A,00
00C9'  D3 10          OUT     (C0_8253),A

00CB'  3E 76          LD      A,CONT1_53      ; Programa contador 1
00CD'  D3 13          OUT     (M_8253),A
00CF'  21 0005        LD      HL,T_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar Tx0
00D2'  7D             LD      A,L           ; Valor inicial do contador
00D3'  D3 11          OUT     (C1_8253),A
00D5'  7C             LD      A,H
00D6'  D3 11          OUT     (C1_8253),A

00D8'  3E 86          LD      A,CONT2_53      ; Programa o contador 2
00DA'  D3 13          OUT     (M_8253),A
00DC'  21 0005        LD      HL,R_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar Tx0
00DF'  7D             LD      A,L           ; Valor inicial do contador
00E0'  D3 12          OUT     (C2_8253),A
00E2'  7C             LD      A,H
00E3'  D3 12          OUT     (C2_8253),A
;
; Programacao da 8251
;
00E5'  3E EF          LD      A,MOD0_8251     ; Programa modo
00E7'  D3 21          OUT     (E_8251),A
00E9'  3E 37          LD      A,CMD_8251     ; Envia comando
00EB'  D3 21          OUT     (E_8251),A
;
; Programacao da 8255
;
00ED'  3E 90          LD      A,PRG_55
00EF'  D3 33          OUT     (M_8255),A

00F1'  C9             RET

```

; Nome: INIcializa_VARiaveis.

```

;
; Funcao: Inicializa as variaveis utilizadas pela rotina TECLADO.
; Entradas: nenhuma
; Saida: Variaveis Maiusc, Cntrl, Trava, Trat, Det e Cnt_Tec1 inicia
; Destroi: A
; Referencia: ninguem.
;

```

```

00F2'      INI_VAR:
00F2'      3E 00          LD      A,0
00F4'      32 312D'      LD      (Trat),A
00F7'      32 312E'      LD      (Det),A
00FA'      3E C8          LD      A,Delta_Tec1
00FC'      32 312C'      LD      (Cnt_Tec1),A

00FF'      3E 01          LD      A,1
0101'      32 335C'      LD      (Maiusc),A
0104'      32 335B'      LD      (Trava),A
0107'      32 335D'      LD      (Cntrl),A

010A'      3E 05          LD      A,Lin_Tec1
010C'      32 3357'      LD      (Lin),A
010F'      3E 0A          LD      A,Col_Tec1
0111'      32 3358'      LD      (Col),A

0114'      3A 3358'      LD      A,(Col)
0117'      FE 09          CP      9
0119'      47             LD      B,A
011A'      3E FF          LD      A,OFFh
011C'      D2 0131'      JP      NC,IN_2

011F'      3F             CCF             ; CY <-- 0
0120'      IN_1:
0120'      CB 17          RL      A             ; FOR B := Col DOWNT0 1 DO
0122'      05             DEC      B             ;   CY <--- A7 <--- A0 <--- CY;
0123'      C2 0120'      JP      NZ,IN_1

0126'      32 3355'      LD      (In1_Varr),A ; Resposta: In1_Varr calculado
0129'      3E FF          LD      A,OFFh       ; In2_Varr e' inativo (menos que 8 colun
012B'      32 3356'      LD      (In2_Varr),A
012E'      C3 0147'      JP      IN_4

0131'      IN_2:
0131'      78             LD      A,B             ; B := Col-8
0132'      D6 08          SUB      8
0134'      47             LD      B,A

```



```

0135' 37          SCF
0136' 3F          CCF
0137' 3E FF       LD      A,OFFH          ; Prepara acumulador para o calculo
0139'              IN_3:
0139' CB 17        RL      A              ; FOR B := Col-8 DOWNT0 1 DO
0138' 05          DEC     B              ; CY <--- A7 <--- A0 <--- CY;
013C' C2 0139'     JP      NZ,IN_3
013F' 32 3356'     LD      (In2_Varr),A  ; Resposta: In2_Varr calculado
0142' 3E 7F       LD      A,NOT 80h      ; In1_Varr e' colocado no limite
0144' 32 3355'     LD      (In1_Varr),A
0147'              IN_4:
0147' C9          RET

```

```

;
; Nome:          INicializa_TELA
;
; Funcao:        Inicializa a estrutura de dados da tela
; Entradas:      Nenhuma
; Saída:         Inicializados: TELA com brancos, PONT_LIN com ponteiro
;                para as linhas, primeiro byte de cada linha com 0 apontan
;                do para o primeiro byte livre da primeira linha.
; Destroi:       A,B,C,D,E,H,L,IX
; Referencia:    Ninguem
;

```

```

0148'              INI_TELA:
0148' D0 21 3139'   LD      IX,PONT_LIN
014C' 01 0062       LD      BC,TAM_LIN
014F' 3E 14        LD      A,LIMITE      ; Inicializa primeiras linhas
0151' 21 4000'     LD      HL,TELA
0154' CD 02BE'     CALL    LIGA_PONT
0157' 3E 05        LD      A,NUM_LIN-LIMITE ; Inicializa linhas finais

```

```

0159' 21 3168' LD HL,TELA_1
015C' CD 02BE' CALL LIGA_PONT
;
; Inicializa linhas com brancos
;
015F' DD 21 3139' LD IX,PONT_LIN
0163' 06 19 LD B,NUM_LIN
0165' INI_T2:
0165' DD 6E 00 LD L,(IX) ; Pega ponteiro do inicio da lin
0168' DD 66 01 LD H,(IX+1)
016B' 23 INC HL ; Pula 2 primeiros bytes (contad
016C' 23 INC HL
016D' 0E 60 LD C,96 ; Contador de bytes/linha
016F' INI_T3:
016F' 36 28 LD (HL),'+' ; Inicializa posicao de tela
0171' 23 INC HL
0172' 0D DEC C
0173' 20 FA JR NZ,INI_T3 ; Repete para todas as colunas d
;
0175' DD 23 INC IX ; IX <-- pont. da proxima linha
0177' DD 23 INC IX
0179' 05 DEC B ; Repete para todas as linhas da
017A' 20 E9 JR NZ,INI_T2
;
017C' 3E 00 LD A,0 ; Inicializa ponteiro de linha c
017E' 32 3134' LD (LIN_COR),A
0181' 32 3135' LD (COL_COR),A
0184' 32 3136' LD (LIN_MOSTRAR),A ; Inicializa variavel para interi
;
0187' DD 21 3139' LD IX,PONT_LIN ; Inicializa P_INS com primeira l
0188' DD 6E 00 LD L,(IX) ; vaga na primeira coluna da pri
018E' DD 66 01 LD H,(IX+1) ; linha.
0191' 23 INC HL
0192' 23 INC HL
0193' 22 3132' LD (P_INS),HL
0196' C9 RET

```

```

; Nome: LIGA_VIDEO
;
; Funcao: Permitir que o controlador de v'ideo comece a interrom-

```

```

;
; Entrada:      Nenhuma
; Saida:       Nenhuma
; Estraga:      A
; Referencia:   Ninguem
;

```

LIGA_VIDEO:

```

0197'          LD      A,CMD_LIGA      ; Dispara o 8275
0197' 3E 23
0199'          OUT     (C_8275),A
0199' D3 01

0198'          LD      A,CMD_NINT      ; Nao habilita interrupcoes do 8275
019D'          OUT     (C_8275),A
019D' D3 01
019F'          EI              ; Habilita interrupcoes na UCP
01A0'          RET
01A0' C9

```

```

; Nome:      TECLADO
;

```

```

; Funcao:    Realiza o processamento de varredura do teclado.
; Entradas:  Portos A, B e C. Variaveis globais Trat e Det
; Saida:     nenhuma no momento.
; Destroi:   A, B, C, D, H, L.
; Referencia: LE_TECL, IG_REG_SALVO e RECEBE.
;

```

TECLADO:

```

01A1'          LD      HL,Cnt_Tec1      ; cnt_tec1 := cnt_tec1 - 1
01A1' 21 312C'
01A4'          DEC     (HL)              ; IF (cnt_tec1 = 0)
01A4' 35
01A5'          LD      A,(HL)            ; THEN BEGIN
01A5' 7E
01A6'          OR      A
01A6' B7
01A7'          RET      NZ
01A7' C0

01A8'          CALL    LE_TECL           ; IF (nao_ha_tec1a)
01A8' CD 01FE'
01AB'          OR      A                 ; THEN BEGIN
01AB' B7
01AC'          JP      NZ,TECL_1
01AC' C2 01B9'

01AF'          XOR     A                 ; Trat := 0
01AF' AF
01B0'          LD      (Trat),A          ; Det := 0
01B0' 32 312D'
01B3'          LD      (Det),A          ;
01B3' 32 312E'
01B6'          JP      TECL_2            ; END
01B6' C3 01F8'

```

```

01B9'          TECL_1:          ;      ELSE BEGIN
01B9'  3A 312D'          LD      A,(Trat)          ;      IF (Trat = 0)
01BC'  B7          OR      A          ;      THEN BEGIN
01BD'  C2 01F8'          JP      NZ,TECL_2

01C0'  3A 312E'          LD      A,(Det)          ;      IF (Det = 0)
01C3'  B7          OR      A          ;      THEN BEGIN
01C4'  C2 01D8'          JP      NZ,TECL_4

01C7'  78          LD      A,B          ;      sal
01C8'  32 312F'          LD      (BSalvo),A          ;      Det
01CB'  79          LD      A,C          ;      END
01CC'  32 3130'          LD      (CSalvo),A
01CF'  7A          LD      A,D
01D0'  32 3131'          LD      (DSalvo),A
01D3'  3E 01          LD      A,1
01D5'  32 312E'          LD      (Det),A
01D8'  C3 01F8'          JP      TECL_2

01DB'          TECL_4:
01DB'  CD 023B'          CALL    IG_REG_SALVO          ;      ELSE BEGIN
01DE'  C2 01EC'          JP      NZ,TECL_5          ;      IF

BEGIN          01E1'  CD 024A'          CALL    RECEBE          ;      TH
recebe          01E4'  3E 01          LD      A,1          ;
TRAT := 1      01E6'  32 312D'          LD      (Trat),A          ;
END            01E9'  C3 01F8'          JP      TECL_2          ;

BEGIN          01EC'          TECL_5:          ;      EL
salva(A,B,C)  01EC'  78          LD      A,B          ;
END            01ED'  32 312F'          LD      (BSalvo),A          ;
01F0'  79          LD      A,C          ;
01F1'  32 3130'          LD      (CSalvo),A
01F4'  7A          LD      A,D
01F5'  32 3131'          LD      (DSalvo),A

01F8'          TECL_2:          ;      nct_tec1 := delta_tec1
01F8'  3E C8          LD      A,DELTA_TECL          ;      END;
01FA'  32 312C'          LD      (Cnt_Tec1),A
01FD'  C9          RET

```

```

#####
;#
;#                               Rotinas Nivel II
;#
#####

; Nome:  LE_TECLado
;
; Funcao:  Varre a matriz de teclado e detecta uma tecla pressionada.
; Entradas:  Nenhuma
; Saída:    A: 0 se não detectou tecla, ≠ 0 se detectou
;           B, C: Colunas da tecla detectada
;           D: Linha da tecla detectada
; Emprega:  Portos B e C para varredura, porto A para recepção
; Destroi:  A, B, C, D
; Referencia: Ninguém
;
01FE'      LE_TECL:
01FE'      3A 3355'      LD      A,(IN1_Varr)      ; Endereco inicial para varredura
0201'      47            LD      B,A
                                ;
0202'      3E FF        LD      A,OFFh            ; Coloca porta 2 inativa (tudo 1)
0204'      4F            LD      C,A
0205'      D3 32        OUT     (P2_Varr),A
0207'      LE_T1:
0207'      78            LD      A,B              ; envia valor de varredura
0208'      D3 31        OUT     (P1_Varr),A
                                ;
020A'      DB 30        IN      A,(P_Leit)        ; le resposta do teclado
020C'      57            LD      D,A
020D'      2F            CPL
020E'      E6 1F        AND     1Fh              ; mascara bits MAIUSC, CNTRL, TRA
0210'      C2 0239'     JP      NZ,LE_ACH          ; se encontrou resposta retorna
                                ;
0213'      CB 08        RRC      B                ; atualiza valores de varredura
0215'      DA 0207'     JP      C,LE_T1           ; envia novos valores

```

```

0218' 3E FF          LD      A,OFFH          ; Se ja varreu todas as linhas da
021A' 47             LD      B,A
021B' D3 31          OUT     (P1_VARR),A      ; destiva as colunas da porta 1

021D' 3A 3356'       LD      A,(IN2_Varr)
0220' 4F             LD      C,A
0221' FE FF          CP      OFFh           ; Se (In2_Varr <> OFFh) entao
0223' DA 0237'       JP      Z,LE_T3

0226'               LE_T2:                  ; Comeca a ler colunas do porto 2
0226' 79             LD      A,C
0227' D3 32          OUT     (P2_Varr),A      ;

0229' DB 30          IN      A,(P_Leit)       ; le resposta
022B' 57             LD      D,A
022C' 2F             CPL
022D' E6 1F          AND     1Fh
022F' C2 0239'       JP      NZ,LE_ACH       ; se achou retorna com o valor

0232' CB 09          RRC      C
0234' DA 0226'       JP      C,LE_T2         ; verifica a proxima linha

0237'               LE_T3:
0237' 16 00          LD      D,0              ; se nao achou retorna com indica
                                           ; de erro

0239'               LE_ACH:
0239' 7A             LD      A,D
023A' C9             RET

;
; Nome:  IGuais_REGistradores_SALVO
;
; Funcao:  Verifica se os registradores B, C e D sao iguais as variaveis
;          BSalvo, CSalvo e DSalvo.
; Entradas: B, C e D com os valores a ser comparados
; Saida:   flag ZERO setado caso sejam iguais
; Emprega: Nada
; Destroi: A
; Referencia: ninguem.
;
023B'               IG_REG_SALVO:
023B' 3A 312F'       LD      A,(BSalvo)

```

023E'	B8	CP	B
023F'	C0	RET	NZ
0240'	3A 3130'	LD	A,(CSalvo)
0243'	B9	CP	C
0244'	C0	RET	NZ
0245'	3A 3131'	LD	A,(DSalvo)
0248'	BA	CP	D
0249'	C9	RET	

```

; Nome: RECEBE
;
; Funcao: Faz o processamento necessario para enviar uma letra a tela
;
; Entradas: B e C: coluna da matriz teclado
;           D: linha da matriz teclado
; Saida: Nenhuma
; Emprega: Tela para a saida dos caracteres detectados
; Destroi: A, B, C, D, E
; Referencia: TRADUZ,INS_TELA
;

```

024A'		RECEBE:		
024A'	1E 08	LD	E,8	; Numero maximo de rotacoes
024C'	3E 00	LD	A,0	; Valor inicial do contador
024E'		REC_0:		
024E'	3C	INC	A	; Incrementa contador
024F'	CB 08	RRC	B	; Roda o reg. B, bit B0 --> CY
0251'	D2 025E'	JP	NC,REC_1	; Se ja' detectou 0 vai imprimir contador
0254'	1D	DEC	E	
0255'	C2 024E'	JP	NZ,REC_0	; Repete 8 vezes no maximo
				; Nao detectou zero no reg. B. Tenta no reg. C

```

;
0258'      REC_2:
0258'      3C      INC      A      ; Incrementa contador
0259'      CB 09      RRC      C      ; Roda o reg. C, bit C0 --> CY
025B'      DA 0258'      JP      C,REC_2

025E'      REC_1:
025E'      3D      DEC      A      ; Ajusta contador (estava adiantado de 1)
025F'      32 335A'      LD      (Col_Det),A      ; Salva coordenada da tecla detectada
;
; Encontra posicao do bit em 0 no registrador D
;
0262'      1E 08      LD      E,8      ; Numero maximo de repeticoes
0264'      3E 00      LD      A,0      ; Valor inicial do contador
0266'      6A      LD      L,D      ; Salva em L bit em 0 nas linhas
0267'      REC_4:
0267'      3C      INC      A      ; Incrementa contador
0268'      CB 0A      RRC      D      ; Roda o reg. D, bit D0 --> CY
026A'      D2 0281'      JP      NC,REC_5      ; Se ja' detectou 0 vai imprimir contador
026D'      1D      DEC      E
026E'      C2 0267'      JP      NZ,REC_4      ; Repete 8 vezes no maximo
;
; Nao achou nenhum bit em 0 no registrador D
;
0271'      3E 3F      LD      A,'?'      ; Envia mensagem de erro e para
0273'      CD 0306'      CALL     INS_TELA
0276'      3E 31      LD      A,'1'
0278'      CD 0306'      CALL     INS_TELA
027B'      3E 3F      LD      A,'?'
027D'      CD 0306'      CALL     INS_TELA
0280'      76      HALT
;
; Define variavel do bit em 0 no registrador D
;
0281'      REC_5:
0281'      3D      DEC      A      ; Ajusta contador (estava adiantado de 1)
0282'      32 3359'      LD      (Lin_Det),A      ; Salva coordenada linha da tecla detecta
;
; Verifica se estava apertado teclas de MAIUSC, TRAVA ou CNTRL
;
0285'      3E 01      LD      A,1
0287'      32 335C'      LD      (Maiusc),A
028A'      32 335B'      LD      (Trava),A
028D'      32 335D'      LD      (Cntrl),A

```



```
0290' 3E 00          LD      A,0

0292' CB 6D          BIT     5,L          ; Se (Bit_maiusc = 0)
0294' C2 029A'       JP      NZ,REC_6
0297' 32 335C'       LD      (Maiusc),A

029A'                REC_6:
029A' CB 75          BIT     6,L          ; Se (Bit_cntrl = 0)
029C' C2 02A2'       JP      NZ,REC_7
029F' 32 335D'       LD      (Cntrl),A

02A2'                REC_7:
02A2' CB 7D          BIT     7,L          ; Se (Bit_trava = 0)
02A4' C2 02AA'       JP      NZ,REC_8
02A7' 32 335B'       LD      (Trava),A

02AA'                REC_8:
02AA' 21 0360'       LD      HL,Tab_Tec1  ; Prepara parametros para TRADUZ
02AD' 11 0005       LD      DE,Lin_Tec1
02B0' 3A 3359'       LD      A,(Lin_Det)
02B3' 4F            LD      C,A
02B4' 3A 335A'       LD      A,(Col_Det)

02B7' CD 02D3'       CALL    TRADUZ      ; Traduz p/ ASCII a tecla detectada
02BA' CD 0306'       CALL    INS_TELA    ; Coloca na tela

02BD' C9            RET

PAGE
```

```

#####
;
;          ROTINAS NIVEIS III E IV
;
#####

```

```

; Nome:      LIGA_PONTeiros
;
; Funcao:    Faz a ligacao entre a tabela de ponteiros (armazenada
;            em PONT_LIN) e as linhas de dados do terminal (armaze-
;            nadas em TELA e TELA_1).
; Entradas:  A - Numero de ligacoes a fazer
;            BC - Numero de bytes/linha
;            HL - Endereco da matriz de linhas
;            IX - Endereco da tabela de ponteiros
; Saida:     Ponteiros a partir de IX
; Registradores destruidos:  A,HL,IX
; Referencias externas:     Nenhuma
;

```

```

02BE'      LIGA_PONT:
02BE'      DD 75 00          LD      (IX),L          ; VAR i:INTEGER;
02C1'      DD 74 01          LD      (IX+1),H        ;
02C4'      36 00            LD      (HL),0           ; FOR i := A DOWNT0 1 DO
02C6'      23              INC      HL               ; BEGIN
02C7'      36 00            LD      (HL),0           ; pont_lin[i] := HL;
02C9'      2B              DEC      HL               ; Patchao !!!
02CA'      09              ADD      HL,BC            ; [HL] := 0;
02CB'      DD 23            INC      IX               ; HL := HL + compr_linha
02CD'      DD 23            INC      IX               ; END;
02CF'      3D              DEC      A
02D0'      20 EC            JR      NZ,LIGA_PONT

02D2'      C9              RET

```

```

; Nome:      TRADUZ
;
; Funcao:    Gera um codigo ASCII correspondente a tecla detetada
; Entradas:  HL: Inicio da tabela de traducao
;            DE: Numero de linhas da matriz de teclado
;            A: Numero da coluna da tecla detetada
;            C: Numero da linha da tecla detetada
;            Variaveis Cntrl: 0 se a tecla de controle foi detetada
;                               Maiusc: 0 se a tecla de maiusculas foi detetada
;                               Trava: 0 se a tecla de trava foi detetada
;            Constante Tam_Tab: Tamanho da tabela de minusculas
; Saida:     Reg. A:Codigo ASCII do caracter
; Destroi:   A,B
; Referencia: Ninguem
;

```

```

02D3'      TRADUZ:
02D3'      B7      OR      A      ; WHILE (Col_Det <> 0) DO
02D4'      CA 02DC' JP      Z,TRAD_2

02D7'      TRAD_1:      ; BEGIN
02D7'      19      ADD     HL,DE      ; Trad_Tec1 := Trad_Tec1+Lin_
02D8'      3D      DEC     A      ; Col_Det := Col_Det - 1
02D9'      C2 02D7' JP      NZ,TRAD_1      ; END;

02DC'      TRAD_2:
02DC'      06 00      LD      B,0      ; Trad_Tec1 := Trad_Tec1 + Lin_De
02DE'      09      ADD     HL,BC

02DF'      TRAD_3:
02DF'      3A 335D' LD      A,(Cntrl)      ; IF (Cntrl <> 0)
02E2'      B7      OR      A
02E3'      C2 02EC' JP      NZ,TRAD_4

02E6'      LD      DE,Tam_Tab*3      ; THEN DE := Tam_Tab*3
02E9'      C3 0303' JP      TRAD_6

02EC'      TRAD_4:
02EC'      3A 335C' LD      A,(Maiusc)      ; ELSE IF (Maiusc <> 0)
02EF'      B7      OR      A
02F0'      C2 02F9' JP      NZ,TRAD_5

02F3'      LD      DE,Tam_Tab*2      ; THEN DE := Tam_Tab*2
02F6'      C3 0303' JP      TRAD_6

02F9'      TRAD_5:

```

```

02F9' 3A 335B' LD A,(Trava) ; ELSE IF (Trava < 0)
02FC' 87 OR A
02FD' C2 0304' JP NZ,TRAD_7

0300' 11 0032 LD DE,Tam_Tab ; THEN DE := Tam_

0303' TRAD_6:
0303' 19 ADD HL,DE ; Calcula valor do ponteiro
0304' TRAD_7:
0304' 7E LD A,(HL) ; Retorno: Pega caracter na tel
0305' C9 RET

```

```

; Nome: INS_TELA
;
; Funcao: Inserir dados lidos na estrutura de dados da tela
; Entrada: Dado no reg. A.
; Saida: Memoria de tela, P_INS, COL_COR
; Registradores destruidos: A,B
; Referencias externas: Nenhuma
;

```

```

0306' INS_TELA:
0306' 2A 3132' LD HL,(P_INS) ; Pega endereco a inserir
0309' FE 0A CP LF
030B' CA 0318' JP Z,NOVA_LINHA
030E' 77 LD (HL),A ; insere caracter
030F' 23 INC HL
0310' 22 3132' LD (P_INS),HL ; atualiza ponteiro de insercao

0313' 21 3135' LD HL,COL_COR ; Verifica se acabou esta linha
0316' 34 INC (HL)
0317' 7E LD A,(HL)

0318' FE 50 CP 80 ; Se nro bytes na linha = 80, passa p/ p;
031A' C0 RET NZ ; Se nao passou, pronto.

```

```

;
; Caso tenha mudado de linha
;
031B'      NOVA_LINHA:
031B'  21 3134'      LD      HL,LIN_COR
031E'  34              INC     (HL)      ; Incrementa contador de linhas
031F'  7E              LD      A,(HL)
0320'  FE 19          CP      25        ; Se passou da ultima linha, roda tela
0322'  CC 0343'      CALL    Z,RODA_CIMA
;
; Atualiza P_INS
;
0325'  3A 3134'      LD      A,(LIN_COR) ; pega linha corrente certa
0328'  87              ADD     A,A        ; indexa para conseguir ponteiro
0329'  4F              LD      C,A
032A'  06 00          LD      B,0
032C'  DD 21 3139'    LD      IX,PONT_LIN
0330'  DD 09          ADD     IX,BC

0332'  DD 6E 00      LD      L,(IX)      ; HL <-- endereco do 1. byte da linha
0335'  DD 66 01      LD      H,(IX+1)
0338'  23              INC     HL        ; Pula 2 bytes do contador
0339'  23              INC     HL
033A'  22 3132'      LD      (P_INS),HL

033D'  21 3135'      LD      HL,COL_COR ; Zera contador de caracteres/linha
0340'  36 00          LD      (HL),0

0342'  09              RET

0343'      RODA_CIMA:
0343'  3E 00          LD      A,0
0345'  32 3134'      LD      (LIN_COR),A ; Reinicializa ponteiro para primeira lin

0348'  DD 21 3139'    LD      IX,PONT_LIN ; atualiza P_INS para primeira posicao da
034C'  DD 6E 00      LD      L,(IX)
034F'  DD 66 01      LD      H,(IX+1)
0352'  23              INC     HL
0353'  23              INC     HL
0354'  22 3132'      LD      (P_INS),HL

0357'  09              RET

```

```

; Nome: TX_OK
;
; Funcao: Espera porto serial terminar de enviar caracter
; Entradas: Nenhuma
; Saida: Segura o processamento ate' porto estar OK
; Emprega: Estado do porto serial
; Destroi: A
; Referencia: Ninguem
;
TX_OK:
IN A,(E_8251) ; Captura estado do porto serial
AND 1 ; Verifica se TxRDY
JP Z,TX_OK ; Espera TxRDY = 1
RET

```

```

0358'
0358' DB 21
035A' E6 01
035C' CA 0358'
035F' C9

```

```

#####
;#
;# Tabela Fixas
;#
#####

```

```

;
; Tabela de minusculas
;
Tab_Tec1:

```

```

0360'
0360' 2D 70 00 2F DB '-', 'p', NULO, '/', CR
0364' 0D
0365' 3A 6F 08 2E DB ':', 'o', BS, '.', NULO
0369' 00
036A' 30 69 3B 2C DB '0', 'i', ';', ',', NULO
036E' 00
036F' 39 75 6C 6D DB '9', 'u', 'l', 'm', NULO
0373' 00
0374' 38 79 6B 6E DB '8', 'y', 'k', 'n', ' '

```

0378'	20						
0379'	37 74 6A 62	DB	'7',	't',	'j',	'b',	'a'
037D'	61						
037E'	36 72 68 76	DB	'6',	'r',	'h',	'v',	ESC
0382'	1B						
0383'	35 65 67 63	DB	'5',	'e',	'g',	'c',	'1'
0387'	31						
0388'	34 77 66 78	DB	'4',	'w',	'f',	'x',	'2'
038C'	32						
038D'	33 71 64 7A	DB	'3',	'q',	'd',	'z',	's'
0391'	73						

0032 Tam_Tab EQU \$-Tab_Tec1

;

; Tabela de trava

;

0392'	2D 50 00 2F	DB	'-',	'P',	NULO,	'/',	CR
0396'	0D						
0397'	3A 4F 08 2E	DB	':',	'O',	BS,	','	NULO
0398'	00						
039C'	30 49 3B 2C	DB	'0',	'I',	;',	','	NULO
03A0'	00						
03A1'	39 55 4C 4D	DB	'9',	'U',	'L',	'M',	NULO
03A5'	00						
03A6'	38 59 4B 4E	DB	'8',	'Y',	'K',	'N',	' '
03AA'	20						
03AB'	37 54 4A 42	DB	'7',	'T',	'J',	'B',	'A'
03AF'	41						
03B0'	36 52 48 56	DB	'6',	'R',	'H',	'V',	ESC
03B4'	1B						
03B5'	35 45 47 43	DB	'5',	'E',	'G',	'C',	'1'
03B9'	31						
03BA'	34 57 46 58	DB	'4',	'W',	'F',	'X',	'2'
03BE'	32						
03BF'	33 51 44 5A	DB	'3',	'Q',	'D',	'Z',	'S'
03C3'	53						

;

; Tabela de maiusculas

;

03C4'	3D 50 00 3F	DB	'=',	'P',	NULO,	'?',	CR
03C8'	0D						
03C9'	2A 4F 08 3E	DB	'*',	'O',	BS,	'>',	NULO
03CD'	00						

03CE'	30 49 28 3C	DB	'0',	'I',	'+',	'<',	NULO
03D2'	00						
03D3'	29 55 4C 4D	DB	'1',	'U',	'L',	'M',	NULO
03D7'	00						
03D8'	28 59 4B 4E	DB	'(',	'Y',	'K',	'N',	' '
03DC'	20						
03DD'	27 54 4A 42	DB	27h,	'T',	'J',	'B',	'A'
03E1'	41						
03E2'	26 52 48 56	DB	'&',	'R',	'H',	'V',	ESC
03E6'	1B						
03E7'	25 45 47 43	DB	'Z',	'E',	'G',	'C',	'!
03EB'	21						
03EC'	24 57 46 58	DB	'\$',	'W',	'F',	'X',	'"'
03F0'	22						
03F1'	23 51 44 5A	DB	'#',	'Q',	'D',	'Z',	'S'
03F5'	53						

;
; Tabela de controle
;

03F6'	00 10 00 00	DB	NULO, 10H, NULO, NULO, NULO
03FA'	00		
03FB'	00 0F 00 00	DB	NULO, 0FH, NULO, NULO, NULO
03FF'	00		
0400'	00 09 00 00	DB	NULO, 09H, NULO, NULO, NULO
0404'	00		
0405'	00 15 0C 0D	DB	NULO, 15H, FF, CR, NULO
0409'	00		
040A'	00 19 18 0E	DB	NULO, 19H, 18H, 0EH, NULO
040E'	00		
040F'	00 14 0A 02	DB	NULO, 14H, LF, 02H, 01H
0413'	01		
0414'	00 05 07 03	DB	NULO, 05H, 07H, 03H, NULO
0418'	00		
0419'	00 12 08 16	DB	NULO, 12H, 08H, 16H, NULO
041D'	00		
041E'	00 17 06 18	DB	NULO, 17H, 06H, 18H, NULO
0422'	00		
0423'	00 11 04 1A	DB	NULO, 11H, 04H, 1AH, NULO
0427'	00		


```
#####
;#
;#                               Area de Dados
;#
;#
#####
```

ORG 3000H ; Primeira RAM

```
3000'      Pilha:      DS      300
3120'      INI_PILHA   EQU      $
3120'      Cnt_Tec1:   DS      1      ; Contador de interrupcoes
3120'      Trat:       DS      1      ; Indicador de byte tratado.0..
312E'      Det:       DS      1      ; Indicador de byte detetado
312F'      BSalvo:    DS      1      ; Salvadores de registradores
3130'      CSalvo:    DS      1
3131'      DSalvo:    DS      1
3132'      P_INS:     DS      2      ; Ponteiro de insercao na memoria
3134'      LIN_COR:    DS      1      ; Linha corrente
3135'      COL_COR:    DS      1      ; Coluna corrente
3136'      LIN_MOSTRAR: DS      1      ; Linha a ser mostrada
3137'      PILHA_SALVA: DS      2      ; Endereco da pilha
3139'      PONT_LIN:   DS      NUM_LIN*2
3168'      TELA_1:    DS      TAM_LIN*(NUM_LIN-LIMITE)
3355'      IN1_Varr:   DS      1      ; Valor Inicial da varredura das linhas
3356'      IN2_Varr:   DS      1      ; Valor Inicial da varredura das colunas
3357'      LIN:        DS      1
3358'      COL:        DS      1
3359'      Lin_Det:    DS      1      ; Armazena a linha da tecla detectada
335A'      Col_Det:    DS      1      ; Armazena a coluna da tecla detectada
335B'      Trava:      DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de trava
335C'      Maiusc:    DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de maiusc
335D'      Cntrl:     DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de contro
```

ORG 4000H ; Segunda RAM

```
4000'      TELA:      DS      TAM_LIN*LIMITE
47A8'      F          EQU      $      ; So' para aparecer na listagem
```

MACRO-80 3.36 17-Mar-80

PAGE 1-28

END PPRINC

Macros:

Symbols:

BS	0008	BSALVO	312F'	CO_825	0010	C1_825	0011
C2_825	0012	CMD_82	0037	CMD_LI	0023	CMD_NI	00C0
CMD_PA	0000	CMD_ZE	00E0	CNTRL	335D'	CNT_TE	312C'
COL	3358'	COL_CO	3135'	COL_DE	335A'	COL_TE	000A
CONT0_	0032	CONT1_	0076	CONT2_	00B6	CR	000D
CSALVO	3130'	C_8275	0001	DELTA_	00C8	DET	312E'
DSALVO	3131'	D_8251	0020	ESC	001B	E_8251	0021
F	47A8'	FF	000C	IG_REG	023B'	INI_VA	3355'
IN2_VA	3356'	INI_PI	312C'	INI_T2	0165'	INI_T3	016F'
INI_TE	0148'	INI_VA	00F2'	INS_TE	0306'	IN_1	0120'
IN_2	0131'	IN_3	0139'	IN_4	0147'	LE_ACH	0239'
LE_T1	0207'	LE_T2	0226'	LE_T3	0237'	LE_TEC	01FE'
LF	000A	LIGA_P	02BE'	LIGA_V	0197'	LIMITE	0014
LIN	3357'	LIN_CO	3134'	LIN_DE	3359'	LIN_MO	3136'
LIN_TE	0005	MAIUSC	335C'	MOD0_8	00EF	M_8253	0013
M_8255	0033	NOVA_L	031B'	NULD	0000	NUM_LI	0019
P1_VAR	0031	P2_VAR	0032	PAR_1	004F	PAR_2	0058
PAR_3	0089	PAR_4	00DD	PILHA	3000'	PILHA_	3137'
PONT_L	3139'	POFS	006D'	PPRINC	0000'	PPR_1	0012'
PPR_2	0017'	PRG_55	0090	PRG_PE	00A9'	P_8275	0000
P_INS	3132'	P_LEIT	0030	RECEBE	024A'	REC_0	024E'
REC_1	025E'	REC_2	0258'	REC_4	0267'	REC_5	0281'
REC_6	029A'	REC_7	02A2'	REC_8	02AA'	RODA_C	0343'
R_BAUD	0005	TAB_TE	0360'	TAM_LI	0062	TAM_TA	0032
TECLAD	01A1'	TECL_1	01B9'	TECL_2	01F8'	TECL_4	01D8'
TECL_5	01EC'	TELA	4000'	TELA_1	3168'	TRADUZ	02D3'
TRAD_1	02D7'	TRAD_2	02DC'	TRAD_3	02DF'	TRAD_4	02EC'
TRAD_5	02F9'	TRAD_6	0303'	TRAD_7	0304'	TRAT	312D'
TRAVA	335B'	TR_1	0061'	TR_2	00A0'	TX_OK	0358'
T_BAUD	0005						

No Fatal error(s)

PROGRAMA DE CONTROLE DO TERMINAL

APENDICE G

PROGRAMA DE CONTROLE DO TERMINAL

```

;      Laboratorio de Instrumentacao Electronica - USP
;
;#####
;
;      Terminal Reduzido
;
;      Funcoes basicas do terminal implementadas "na marra", sem sis-
;      tema operacional residente.
;
;#####
;
;      [33]TERMRD1.MAC
;#####
;
;      V1.0 Original                      Alvaro/Gonzalo      5-AGO-1985
;      V2.0 temporariamente
;
;#####
;      USP-IFQSC-DFCM-LIE, CP 369, 13560-S. Carlos, SP
;
;

```

```

.Z80
ORG 0

```

```

;#####
;#
;#      Constantes do Programa      #
;#
;#####
;
;      Bloco de Parametros do Terminal
;
0046      DELTA_TECL      EQU      70      ; Intervalo entre varreduras
003C      REP1           EQU      60
000A      REP2           EQU      10
0008      Lin_Tec1      EQU      8      ; Numero de linhas da matriz teclado
000D      Col_Tec1      EQU      13     ; Numero de colunas da matriz teclado
0005      T_BAUD        EQU      5      ; Valor Inicial do contador para 4800 bps
0005      R_BAUD        EQU      5      ; Valor Inicial do contador para 4800 bps

```

```

0018          Num_Lin      EQU    24      ; Numero de linhas do terminal
0050          Num_Col      EQU    80      ; Numero de colunas do terminal
0062          Tam_Lin      EQU    98      ; Tamanho de cada linha na memoria
0014          LIMITE       EQU    20      ; Numero de linhas armazenadas em TELA
                                           ; As restantes sao guardadas em TELA_1
                                           ;
                                           ; Constantes
                                           ;
000A          LF          EQU    0AH      ; ASCII para avancar linha
000D          CR          EQU    0DH      ; ASCII para retorno de carro
000C          FF          EQU    0CH      ; ASCII para Novo Formulario
0008          BS          EQU    08H      ; ASCII para retornar um caracter
007F          DEL         EQU    7FH      ; ASCII para "delete"
001B          ESC         EQU    1BH      ; ASCII para Escape
0009          TAB         EQU    09H      ; ASCII para Tabulacao
0000          NIL         EQU    0
00F0          TRV         EQU    0F0H     ; Codigo especial para TRAVA (teclado)
00F1          SLC         EQU    0F1H     ; Codigo especial para LOCAL/LINHA (tecla
                                           ;

0032          CONTO_53     EQU    32H      ; Palavra de controle da 8253
                                           ; 7:6 - Seleciona o contador 0
                                           ; 5:4 - Carrega B-S seguido por B+S
                                           ; 3:1 - Modo 1: Monoestavel
                                           ; 0 - Conta em 16 bits

0076          CONT1_53     EQU    76H      ; Palavra de controle do contador 1
                                           ; - Seleciona contador 1
                                           ; - Carrega B-S seguido por B+S
                                           ; - Modo 3 (gerador de onda quadrad
                                           ; - Contador em 16 bits

00B6          CONT2_53     EQU    0B6H     ; Palavra de controle do contador 2
                                           ; - Seleciona contador 2
                                           ; - Carrega B-S seguido por B+S
                                           ; - Modo 3 (gerador de onda quadrad
                                           ; - Contador em 16 bits

00B8          PRG_55       EQU    8BH      ; Modo de operacao da 8255:
                                           ; - Modo 0 (E/S generica)
                                           ; - Portas A e C: entrada
                                           ; - Porta B: saida

0000          CMD_PARA     EQU    00      ; Comando para parar a operacao do 8275

```

```

00C0          CMD_NINT      EQU    0C0H    ; Comando para desabilitar interrupcao
00E0          CMD_ZERA      EQU    0E0H    ; Comando para zerar contadores do 8271
0080          Cmd_Curs      EQU    80h     ; Comando para carregar a posicao do cursor
0023          CMD_LIGA      EQU    23H     ; Comando para comecar a operacao do 8271
                                           ; 4:2 - 0 ciclos entre pedidos de ADM
                                           ; 1:0 - 8 ciclos de ADM por pedido

004F          PAR_1        EQU    4FH     ; Parametro 1 do CMD_PARA
                                           ; 7 - tela normal
                                           ; 6:0 - 80 caracteres por linha

0057          PAR_2        EQU    57H     ; Parametro 2 do CMD_PARA
                                           ; 7:6 - 2 linhas por retraco vertical
                                           ; 5:0 - 25 linhas por tela

0089          PAR_3        EQU    89H     ; Parametro 3 do CMD_PARA
                                           ; 7:4 - Subscrito colocado na 9 varredura
                                           ; 3:0 - 10 varreduras por caracter

00DD          PAR_4        EQU    0DDH    ; Parametro 4 do CMD_PARA
                                           ; 7 - Incrementa de 1 contagem de retraco
                                           ; 6 - Modo nao transparente
                                           ; 5:4 - Cursor sublinhado piscante
                                           ; 3:0 - 32 retracos por HRTC

007F          MascB        EQU    01111111B ; 7 colunas de varredura no porto B
003F          MascC        EQU    00111111B ; 6 colunas de varredura no porto C

                                           .8080

0001          T1           SET     1
                                           REPT   Lin_Tec1-1

          T2           SET     2*T1
          T1           SET     T2

          ENDM

0002          +          T2           SET     2*T1
0002          +          T1           SET     T2
0004          +          T2           SET     2*T1
0004          +          T1           SET     T2
0008          +          T2           SET     2*T1
0008          +          T1           SET     T2
0010          +          T2           SET     2*T1

```

```

0010      +   T1   SET   T2
0020      +   T2   SET   2*T1
0020      +   T1   SET   T2
0040      +   T2   SET   2*T1
0040      +   T1   SET   T2
0080      +   T2   SET   2*T1
0080      +   T1   SET   T2
                        .Z80

```

```

007F      I_Var EQU    T1-1

```

```

#####
;#
;#                               Endereco dos perifericos
;#
;#
#####

```

```

0000      P_8275 EQU    00H      ; Porto de parametros da 8275
0001      C_8275 EQU    P_8275+1 ; Porto de comando da 8275

0010      C0_8253 EQU    10H      ; 8253: Contador 0
0011      C1_8253 EQU    C0_8253+1 ; 8253: Contador 1
0012      C2_8253 EQU    C0_8253+2 ; 8253: Contador 2
0013      M_8253 EQU    C0_8253+3 ; 8253: Modo

0020      D_SIO EQU    020H
0021      E_SIO EQU    D_SIO+1

0022      D_AUX EQU    D_SIO+2
0023      E_AUX EQU    D_SIO+3

0030      PA EQU    30H
0031      PB EQU    PA+1
0032      PC EQU    PA+2
0033      M_8255 EQU    PA+3

```

PAGE


```

#####
;#
;#                               Programa Principal
;#
#####

```

```

0000'                                PPRINC:
0000'    F3                          DI
0001'    31 312C'                   LD    SP,INI_PILHA
0004'    ED 56                       IM    1

0006'    CD 00E9'                   CALL  PRG_PERIF           ; Inicializa perifericos
0009'    CD 0121'                   CALL  INI_VAR             ; Inicializa variaveis
000C'    CD 0142'                   CALL  INI_TELA            ; Inicializa a tela
000F'    CD 01A4'                   CALL  LIGA_VIDEO           ; Comeca a mostrar a tela

0012'    C3 00BC'                   JP    PPR_1               ; Vai para inicio do programa pri

```

PAGE

```
#####
;#
;#          Vetor acessado quando ocorre uma interrupcao
;#
;#
#####
```

ORG 38H

```
0038' F3          DI
0039' D9          EXX          ; Salva estado da maquina
003A' 08          EX          AF,AF'
003B' 21 0000     LD          HL,0          ; Salva ponteiro de pilha
003E' 39          ADD         HL,SP
003F' 22 3136'    LD          (PILHA_SALVA),HL
;
; Pega contador de bytes/linha, aponta SP para primeiro byte da linha
;
0042' 21 32CE'    LD          HL,PONT_LIN
0045' 3A 32CD'    LD          A,(LIN_MOSTRAR) ; HL <-- PONT_LINCLIN_MOSTRAR*2]
0048' 87          ADD         A,A
0049' 5F          LD          E,A
004A' 16 00       LD          D,0
004C' 19          ADD         HL,DE

004D' 5E          LD          E,(HL)        ; DE <-- endereco do contador de bytes/li
004E' 23          INC         HL            ; (tambem endereca inicio dessa linha)
004F' 56          LD          D,(HL)

0050' EB          EX          DE,HL        ; BC <-- TELAC DE ] (contador bytes/linha
0051' 4E          LD          C,(HL)
0052' 06 00       LD          B,0

0054' 11 8002     LD          DE,8000H+2    ; SP := primeiro byte da linha + 8000H
```

```

0057' 19          ADD    HL,DE
0058' F9          LD     SP,HL
;
; Transferencia dos bytes para o controlador de video
;
0059' 21 006F'    LD     HL,POPS      ; Calcula nro bytes a mais que 80 nessa li
005C' B7          OR     A
005D' C8 29       SRA     C           ; C := C/2
005F' D2 0063'    JP     NC,TR_1      ; Se (CY = 1) entao E := E+1
0062' 0C          INC     C
0063'             TR_1:
0063' B7          OR     A           ; Limpa indicador CY
0064' ED 42       SBC     HL,BC
0066' E9          JP     (HL)

          REPT     8                ; Transferencia dos bytes a mais nessa li
          POP      BC
          ENDM
0067' C1          +      POP      BC
0068' C1          +      POP      BC
0069' C1          +      POP      BC
006A' C1          +      POP      BC
006B' C1          +      POP      BC
006C' C1          +      POP      BC
006D' C1          +      POP      BC
006E' C1          +      POP      BC
006F'             POPS:
          REPT     40               ; Transferencia de uma linha normal
          POP      BC
          ENDM
006F' C1          +      POP      BC
0070' C1          +      POP      BC
0071' C1          +      POP      BC
0072' C1          +      POP      BC
0073' C1          +      POP      BC
0074' C1          +      POP      BC
0075' C1          +      POP      BC
0076' C1          +      POP      BC
0077' C1          +      POP      BC
0078' C1          +      POP      BC
0079' C1          +      POP      BC
007A' C1          +      POP      BC
007B' C1          +      POP      BC
007C' C1          +      POP      BC
007D' C1          +      POP      BC
007E' C1          +      POP      BC

```

```

007F' C1      +      POP  BC
0080' C1      +      POP  BC
0081' C1      +      POP  BC
0082' C1      +      POP  BC
0083' C1      +      POP  BC
0084' C1      +      POP  BC
0085' C1      +      POP  BC
0086' C1      +      POP  BC
0087' C1      +      POP  BC
0088' C1      +      POP  BC
0089' C1      +      POP  BC
008A' C1      +      POP  BC
008B' C1      +      POP  BC
008C' C1      +      POP  BC
008D' C1      +      POP  BC
008E' C1      +      POP  BC
008F' C1      +      POP  BC
0090' C1      +      POP  BC
0091' C1      +      POP  BC
0092' C1      +      POP  BC
0093' C1      +      POP  BC
0094' C1      +      POP  BC
0095' C1      +      POP  BC
0096' C1      +      POP  BC

```

```

;
; Atualiza ponteiro de linha a mostrar
;

```

```

0097' 21 32CD'      LD      HL,LIN_MOSTRAR ; LIN_MOSTRAR := LIN_MOSTRAR + 1
009A' 34            INC      (HL)

```

```

009B' 7E            LD      A,(HL)          ; Se (LIN_MOSTRAR = 24) entao LIN_MOSTRAR
009C' FE 18         CP      Num_Lin
009E' C2 00A3'      JP      NZ,TR_2
00A1' 36 00         LD      (HL),0

```

```

;
; Restaura estado da maquina e retorna
;

```

```

00A3'              TR_2:
00A3' 2A 3136'      LD      HL,(PILHA_SALVA)
00A6' F9            LD      SP,HL
00A7' D9            EXX
00A8' 08            EX      AF,AF'
00A9' FB            EI
00AA' ED 4D         RETI

```

PAGE

```

;
; Continuação do programa principal do terminal
;

;
; Bloco de parâmetros para a programação da SIO
;
00AC'      BLOCQ_SIO:
;
; programação do canal A
;
00AC'      04          DB      4          ; prepara para escrever registrador 4
00AD'      CC          DB      11001100B   ; sem paridade, 2 bits de parada, modo
; assíncrono, clock x64.

00AE'      05          DB      5          ; prepara para escrever registrador 5
00AF'      EA          DB      11101010B   ; 8 bits por caractere na transmissão

00B0'      03          DB      3          ; prepara para escrever registrador 3
00B1'      E1          DB      11100001B   ; 8 bits por caractere na recepção

00B2'      01          DB      1          ; prepara para escrever registrador 1
00B3'      00          DB      00000000B   ; interrupções desabilitadas
;
; Programação do canal B
;
00B4'      04          DB      4          ; prepara para escrever registrador 4
00B5'      CC          DB      11001100B   ; sem paridade, 2 bits de parada, modo
; assíncrono, clock x64.

00B6'      05          DB      5          ; prepara para escrever registrador 5
00B7'      EA          DB      11101010B   ; 8 bits por caractere na transmissão

00B8'      03          DB      3          ; prepara para escrever registrador 3
00B9'      E1          DB      11100001B   ; 8 bits por caractere na recepção

00BA'      01          DB      1          ; prepara para escrever registrador 1
00BB'      00          DB      00000000B   ; interrupções desabilitadas

```

```

;
; Inicio da parte principal do programa
;
;
005C'      PPR_1:
005C'      CD 01C9'      CALL    TECLADO          ; Trata teclado
005F'      FE FF          CP      OFFH
00C1'      CA 00D4'      JP      Z,PPR_2
00C4'      3A 32FE'      LD      A,(Local)
00C7'      B7            OR      A
00C8'      CA 00D1'      JP      Z,PPR_3
00CB'      CD 023E'      CALL    POE_NA_TELA
00CE'      C3 00D4'      JP      PPR_2
00D1'      PPR_3:
00D1'      CD 0251'      CALL    ENVIA
00D4'      PPR_2:
00D4'      CD 025C'      CALL    LINHA
00D7'      FE FF          CP      OFFH
00D9'      CA 00BC'      JP      Z,PPR_1
00DC'      3A 32FE'      LD      A,(LOCAL)
00DF'      B7            OR      A
00E0'      C2 00BC'      JP      NZ,PPR_1
00E3'      CD 023E'      CALL    POE_NA_TELA
00E6'      C3 00BC'      JP      PPR_1

```

```

#####
;#
;#                               Rotinas Nivel I
;#
#####

```

```

; Nome:      PRG_PERIF
;
; Funcao:    Inicializa e programa os perif'ericos (51, 53 e 75)
; Entrada:   Nenhuma

```

```

; Saida:      Nenhuma
; Emprega:    Na saida, perif'ericos programados
; Registradores destruidos:  A,H,L
; Referencias externas:      Nenhuma
;
00E9' PRG_PERIF:
;
; Programacao da 8253
;
00E9' 3E 32      LD      A,CONT0_53      ; Programa contador 0
00EB' D3 13      OUT     (M_8253),A
00ED' D3 10      OUT     (C0_8253),A
00EF' 3E 00      LD      A,00
00F1' D3 10      OUT     (C0_8253),A

00F3' 3E 76      LD      A,CONT1_53      ; Programa contador 1
00F5' D3 13      OUT     (M_8253),A
00F7' 21 0005    LD      HL,T_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar Tx[
00FA' 7D         LD      A,L           ; Valor inicial do contador
00FB' D3 11      OUT     (C1_8253),A
00FD' 7C         LD      A,H
00FE' D3 11      OUT     (C1_8253),A

0100' 3E B6      LD      A,CONT2_53      ; Programa o contador 2
0102' D3 13      OUT     (M_8253),A
0104' 21 0005    LD      HL,R_BAUD      ; HL <-- valor de contagem para gerar Tx[
0107' 7D         LD      A,L           ; Valor inicial do contador
0108' D3 12      OUT     (C2_8253),A
010A' 7C         LD      A,H
010B' D3 12      OUT     (C2_8253),A

; Programacao da SIO

010D' 0E 21      LD      C,E_SIO        ; Prepara para programar o canal A
010F' 21 00AC'   LD      H1,BLOC0_SIO   ; bloco de parametros
0112' 06 08      LD      B,8            ; contador de bytes a transferir
0114' ED B3      OTIR                    ; transferencia dos bytes para a SIO

0116' 0E 21      LD      C,E_SIO        ; Prepara para programar o canal A
0118' 06 08      LD      B,8            ; contador de bytes a transferir
011A' ED B3      OTIR                    ; transferencia dos bytes para a SIO

;
; Programacao da 8255
;

```

MACRO-80 3.36 17-Mar-80 PAGE 1-11

0110' 3E 8B LD A,PRG_55
011E' 03 33 OUT (M_8255),A

0120' C9 RET

; Nome: INICIALIZA_VARIaveis.
;
; Funcao: Inicializa as variaveis utilizadas pela rotina TECLADO.
; Entradas: nenhuma
; Saida: Variaveis Maiusc, Cntrl, Trava, Trat, Det e Cnt_Tec1 iniciali
; Destroi: A
; Referencia: ninguem.
;

0121' INI_VAR:
0121' 3E 00 LD A,0
0123' 32 312D' LD (Trat),A
0126' 32 312E' LD (Det),A
0129' 3E 46 LD A,Delta_Tec1
012B' 32 312C' LD (Cnt_Tec1),A

012E' 3E FF LD A,OFFH
0130' 32 32C3' LD (Maiusc),A
0133' 32 32C4' LD (Cntrl),A

0136' 3E 00 LD A,0
0138' 32 32C2' LD (Trava),A

013B' 21 0331' LD HL,NORMAL
013E' 22 32FF' LD (TECALT),HL

0141' C9 RET

; Nome: INICIALIZA_TELA
;


```

; Funcao: Inicializa a estrutura de dados da tela
; Entradas: Nenhuma
; Saída: Inicializados: TELA com brancos, PONT_LIN com ponteiro
; para as linhas, primeiro byte de cada linha com 0 apontan
; do para o primeiro byte livre da primeira linha.
; Destroi: A,B,C,D,E,H,L,IX
; Referencia: Ninguem
;

```

```

0142'      INI_TELA:
0142'      3E 00          LD      A,0
0144'      32 3134'      LD      (LIN_COR),A
0147'      32 3135'      LD      (COL_COR),A
014A'      DD 21 32CE'   LD      IX,PONT_LIN
014E'      01 0062      LD      BC,TAM_LIN

0151'      3E 14          LD      A,LIMITE          ; Inicializa primeiras linhas
0153'      21 4000'      LD      HL,TELA
0156'      CD 0499'      CALL    LIGA_PONT

0159'      3E 04          LD      A,NUM_LIN-LIMITE  ; Inicializa linhas finais
015B'      21 3138'      LD      HL,TELA_1
015E'      CD 0499'      CALL    LIGA_PONT

;
; Inicializa linhas com brancos
;
0161'      DD 21 32CE'   LD      IX,PONT_LIN
0165'      06 18          LD      B,NUM_LIN
0167'      INI_T2:
0167'      DD 6E 00      LD      L,(IX)          ; Pega ponteiro do inicio da linha
016A'      DD 66 01      LD      H,(IX+1)
016D'      36 00          LD      (HL),0
016F'      23            INC      HL
0170'      36 00          LD      (HL),0
0172'      23            INC      HL
0173'      36 F1          LD      (HL),0F1H

0175'      0E 5F          LD      C,95
0177'      INI_T1:
0177'      36 20          LD      (HL),' '
0179'      23            INC      HL
017A'      0D            DEC      C
017B'      C2 0177'      JP      NZ,INI_T1

017E'      DD 23          INC      IX          ; IX <-- pont. da proxima linha
0180'      DD 23          INC      IX
0182'      05            DEC      B          ; Repete para todas as linhas da

```

```

0183'  C2 0167'      JP      NZ,INI_T2

0186'  AF            XOR      A                      ; Inicializa ponteiro de linha co
0187'  32 32CB'      LD      (INI_RODA),A
018A'  32 32CD'      LD      (LIN_MOSTRAR),A          ; Inicializa variavel para interr

018D'  32 32C5'      LD      (IndEsc),A

0190'  32 32C6'      LD      (PAR_CURS),A            ; Inicializa indicador de espera
                                           ; parametro de posicionamento de

0193'  3E 17        LD      A,23
0195'  32 32CC'      LD      (FIM_RODA),A

0198'  3E 00        LD      A,0
019A'  32 32FE'      LD      (LOCAL),A

019D'  CD 07E6'     CALL    PosicHL                  ; Posiciona HL na linha 0 coluna
01A0'  22 3132'     LD      (P_INS),HL

01A3'  C9          RET

```

```

; Nome:      LIGA_VIDEO
;
; Funcao:    Permitir que o controlador de v'ideo comece a interrom-
;            per o programa para receber dados.
; Entrada:   Nenhuma
; Saida:     Nenhuma
; Estraga:   A
; Referencia: Ninguem
;
01A4'  LIGA_VIDEO:
;
; Programa o controlador de video (8275)
;

```

```

01A4'  3E 00        LD      A,CMD_PARA          ; Carrega reg. com. com ordem de parada
01A6'  D3 01        OUT     (C_8275),A

```

```
01A8' 3E 4F      LD      A,PAR_1      ; Carrega parametros no 8275
01AA' D3 00      OUT     (P_8275),A
01AC' 3E 57      LD      A,PAR_2
01AE' D3 00      OUT     (P_8275),A
01B0' 3E 89      LD      A,PAR_3
01B2' D3 00      OUT     (P_8275),A
01B4' 3E DD      LD      A,PAR_4
01B6' D3 00      OUT     (P_8275),A

01B8' CD 07CB'   CALL    CARR_CURS

01BB' 3E E0      LD      A,CMD_ZERA    ; Zera contadores do 8275
01BD' D3 01      OUT     (C_8275),A

01BF' 3E 23      LD      A,CMD_LIGA    ; Dispara o 8275
01C1' D3 01      OUT     (C_8275),A

01C3' 3E C0      LD      A,CMD_NINT    ; Nao habilita interrupcoes do 8275
01C5' D3 01      OUT     (C_8275),A

01C7' FB        EI                    ; Habilita interrupcoes na UCP
01C8' C9        RET
```

```
; Nome:      TECLADO
;
; Funcao:    Realiza o processamento de varredura do teclado.
; Entradas:  Portos A, B e C. Variaveis globais Trat e Det
; Saida:     nenhuma no momento.
; Destroi:   A, B, C, D, H, L.
; Referencia: LE_TECL, IG_REG_SALVO e RECEBE.
;
```

```
01C9'          TECLADO:
01C9' 21 312C'   LD      HL,CNT_TECL
01CC' 35        DEC     (HL)
01CD' 7E        LD      A,(HL)
01CE' 87        OR      A
```

```

01CF'  CA 01D5'      JP      Z,TECL_0
01D2'  3E FF        LD      A,OFFH
01D4'  C9           RET

01D5'                      TECL_0:
01D5'  3E 46        LD      A,DELTA_TECL
01D7'  77          LD      (HL),A
01D8'  CD 0273'     CALL    LE_TECL
01D8'  B7          OR      A
01DC'  C2 01EE'     JP      NZ,TECL_1
01DF'  AF          XOR     A
01E0'  32 312D'     LD      (TRAT),A
01E3'  32 312E'     LD      (DET),A

;
; Para auto-repeticao {
;
01E6'  3E 3C        LD      A,REP1
01E8'  32 3301'     LD      (CONTREP),A
; }

01E8'  C3 021E'     JP      TECL_4
01EE'                      TECL_1:
01EE'  3A 312D'     LD      A,(TRAT)
01F1'  B7          OR      A
01F2'  C2 0221'     JP      NZ,TECL_5
01F5'  3A 312E'     LD      A,(DET)
01F8'  B7          OR      A
01F9'  C2 0207'     JP      NZ,TECL_2
01FC'  CD 0231'     CALL    SALVABCD
01FF'  3E 01        LD      A,1
0201'  32 312E'     LD      (DET),A
0204'  C3 021E'     JP      TECL_4
0207'                      TECL_2:
0207'  CD 028F'     CALL    IG_REG_SALVO
020A'  C2 0216'     JP      NZ,TECL_3
020D'  3E 01        LD      A,1
020F'  32 312D'     LD      (TRAT),A
0212'  CD 029E'     CALL    RECEBE
0215'  C9           RET

0216'                      TECL_3:
0216'  CD 0231'     CALL    SALVABCD
;
; Para auto-repeticao {
;

```

* MACRO-80 3.36 17-Mar-80 PAGE 1-16

```
0219' 3E 3C          LD  A,REP1
021B' 32 3301'       LD  (CONTREP),A
; }
```

```
021E'               TECL_4:
021E' 3E FF          LD  A,OFFH
0220' C9             RET
```

```
;
; Para auto-repeticao {
;
```

```
0221'               TECL_5:
0221' 21 3301'       LD  HL,CONTREP
0224' 35             DEC (HL)
0225' C2 021E'       JP  NZ,TECL_4
```

```
0228' CD 029E'       CALL RECEBE
022B' 3E 0A          LD  A,REP2
022D' 32 3301'       LD  (CONTREP),A
0230' C9             RET
; }
```

```
0231'               SALVABCD:
0231' 78             LD  A,B
0232' 32 312F'       LD  (BSALVO),A
0235' 79             LD  A,C
0236' 32 3130'       LD  (CSALVO),A
0239' 7A             LD  A,D
023A' 32 3131'       LD  (DSALVO),A
023D' C9             RET
```

PAGE

```

;
; Rotina POE_NA_TELA
;
023E' POE_NA_TELA:
023E' LD A,C
023F' CD 04E2' CALL INTERP
0242' B7 OR A
0243' C4 0780' CALL NZ,INS_TELA
0246' C9 RET

;
; ROTINA PARA MANDAR O CARACTER RECEBIDO PELO CANAL CORRETO:
; Tela se em modo LOCAL
; Porto serial se em modo linha
;
0247' MANDA:
0247' LD A,(LOCAL)
024A' B7 OR A
024B' CA 0251' JP Z,ENVIA
024E' C3 023E' JP POE_NA_TELA

;
; ROTINA ENVIA
;
0251' ENVIA:
0251' LD A,C
0252' FE 00 CP NIL
0254' C8 RET Z

0255' CD 07DA' CALL TX_OK
0258' 79 LD A,C
0259' D3 20 OUT (D_SIO),A
025B' C9 RET

;
; ROTINA LINHA
;
025C' LINHA:
025C' LD A,0
025E' D3 21 OUT (E_SIO),A

```

```

0260' DB 21          IN    A,(E_SIO)
0262' E6 01          AND    01H
0264' CA 026D'       JP     Z,LIN_1
0267' DB 20          IN    A,(D_SIO)
0269' E6 7F          AND    7FH
026B' 4F             LD     C,A
026C' C9             RET
026D' LIN_1:
026D' 3E FF          LD     A,OFFH
026F' C9             RET

```

```

0270' SEM_DADO:
0270' 3E FF          LD     A,OFFH
0272' C9             RET

```

```

;#####
;#
;#                               Rotinas Nivel II
;#
;#####

```

```

; Nome: LE_TECLado
;
; Funcao:   Varre a matriz de teclado e detecta uma tecla pressionada.
; Entradas: Nenhuma
; Saida:    A: 0 se nao detectou tecla, <> 0 se detectou
;           B, C: Colunas da tecla detectada
;           D: Linha da tecla detectada
; Emprega:  Portos B e C para varredura, porto A para recepcao
; Destroi:  A, B, C, D
; Referencia: Ninguem
;

```

```

0273' LE_TECL:
0273' 16 7F          LD     D,I_Var

```

```

0275' Varre:
0275' 7A             LD     A,D
0276' D3 30          OUT    (PA),A
0278' DB 32          IN     A,(PC)
027A' 4F             LD     C,A
027B' DB 31          IN     A,(PB)
027D' 47             LD     B,A

```

```

027E' CPL
027F' E6 7F          AND    MascB

```

MACRO-80 3.36 17-Mar-80 PAGE 1-19

```
0281' C0          RET    NZ
0282' 79          LD     A,C
0283' 2F          CPL
0284' E6 3F       AND     MascC
0286' C0          RET     NZ
0287' CB 0A       RRC     D
0289' DA 0275'    JP      C,Varre

028C' 3E 00       LD     A,0
028E' C9          RET
```

```
;
; Nome: IGuais_REGistradores_SALVO
;
; Funcao: Verifica se os registradores B, C e D sao iguais as variaveis
;         BSalvo, CSalvo e DSalvo.
; Entradas: B, C e D com os valores a ser comparados
; Saida: flag ZERO setado caso sejam iguais
; Emprega: Nada
; Destroi: A
; Referencia: ninguem.
```

```
;
IG_REG_SALVO:
028F'          LD     A,(BSalvo)
028F' 3A 312F'    CP     B
0292' B8          RET     NZ
0293' C0

0294' 3A 3130'    LD     A,(CSalvo)
0297' B9          CP     C
0298' C0          RET     NZ

0299' 3A 3131'    LD     A,(DSalvo)
029C' BA          CP     D
029D' C9          RET
```

```
; Nome: RECEBE
;
; Funcao: Faz o processamento necessario para enviar uma letra `a tela
;
```



```

; Entradas: B e C: coluna da matriz teclado
;           D: linha da matriz teclado
; Saída:   Nenhuma
; Emprega: Tela para a saída dos caracteres detectados
; Destroi: A, B, C, D, E
; Referencia: TRADUZ,INTERP
;
029E' RECEBE:
029E' 69          LD    L,C          ; Salva indicadores de SHIFT e CONTROL
029F' 1E 08       LD    E,8          ; Numero maximo de rotacoes
02A1' 3E 00       LD    A,0          ; Valor inicial do contador
02A3' REC_0:
02A3' 3C          INC    A           ; Incrementa contador
02A4' CB 08       RRC    B           ; Roda o reg. B, bit B0 --> CY
02A6' D2 02B3'    JP     NC,REC_1    ; Se ja' detectou 0 vai imprimir contador
02A9' 1D          DEC    E           ;
02AA' C2 02A3'    JP     NZ,REC_0    ; Repete 8 vezes no maximo
;
; Nao detectou zero no reg. B. Tenta no reg. C
;
02AD' REC_2:
02AD' 3C          INC    A           ; Incrementa contador
02AE' CB 09       RRC    C           ; Roda o reg. C, bit C0 --> CY
02B0' DA 02AD'    JP     C,REC_2
;
02B3' REC_1:
02B3' 3D          DEC    A           ; Ajusta contador (estava adiantado de 1)
02B4' 32 32C1'    LD     (Col_Det),A ; Salva coordenada da tecla detectada
;
; Encontra posicao do bit em 0 no registrador D
;
02B7' 1E 08       LD     E,8          ; Numero maximo de repeticoes
02B9' 3E 00       LD     A,0          ; Valor inicial do contador
02BB' REC_4:
02BB' 3C          INC    A           ; Incrementa contador
02BC' CB 0A       RRC    D           ; Roda o reg. D, bit D0 --> CY
02BE' D2 02C5'    JP     NC,REC_5    ; Se ja' detectou 0 vai imprimir contador
02C1' 1D          DEC    E           ;
02C2' C2 02BB'    JP     NZ,REC_4    ; Repete 8 vezes no maximo
;
; Define variavel do bit em 0 no registrador D
;
02C5' REC_5:
02C5' 3D          DEC    A           ; Ajusta contador que estava adiantado de
02C6' 32 32C0'    LD     (Lin_Det),A ; Salva coordenada linha da tecla detectada

```

```

;
; Verifica se estava apertado teclas de MAIUSC ou CNTRL
;

```

```

02C9' 3E 01          LD      A,1
02CB' 32 32C3'       LD      (Maiusc),A
02CE' 32 32C4'       LD      (Cntrl),A

02D1' 3E 00          LD      A,0

02D3' CB 75          BIT     6,L          ; Se (Bit_maiusc = 0)
02D5' C2 02DB'       JP      NZ,REC_6
02D8' 32 32C3'       LD      (Maiusc),A

02DB'                REC_6:
02DB' CB 7D          BIT     7,L          ; Se (Bit_cntrl = 0)
02DD' C2 02E3'       JP      NZ,REC_7
02E0' 32 32C4'       LD      (Cntrl),A

02E3'                REC_7:
02E3' 21 081D'       LD      HL,Tab_Tec1    ; Prepara parametros para TRADUZ
02E6' 11 0008        LD      DE,Lin_Tec1
02E9' 3A 32C0'       LD      A,(Lin_Det)
02EC' 4F             LD      C,A
02ED' 3A 32C1'       LD      A,(Col_Det)

02F0' CD 04AF'       CALL    TRADUZ        ; Traduz p/ ASCII a tecla detectada
02F3' CD 02F8'       CALL    TEC_ESP
02F6' 4F             LD      C,A
02F7' C9             RET

```

```

;
; Esta rotina serve para o tratamento de teclas especiais
; Por enquanto so trata trava.
;

```

```

02F8'                TEC_ESP:
02F8' FE 80          CP      80H
02FA' D8             RET      C

02FB' FE F0          CP      TRV
02FD' CA 031D'       JP      Z,TES_1
0300' FE F1          CP      SLC
0302' CA 0327'       JP      Z,TES_2

0305' D6 80          SUB     80H
0307' CB 27          SLA     A
0309' CB 27          SLA     A

```

0308'	4F	LD	C,A
030C'	06 00	LD	B,0
030E'	2A 32FF'	LD	HL,(TECALT)
0311'	09	ADD	HL,BC
0312'	06 04	LD	B,4
0314'		ENV:	
0314'	4E	LD	C,(HL)
0315'	CD 0247'	CALL	MANDA
0318'	23	INC	HL
0319'	10 F9	DJNZ	ENV
031B'	AF	XOR	A
031C'	C9	RET	
031D'		TES_1:	
031D'	3A 32C2'	LD	A,(Trava)
0320'	2F	CPL	
0321'	32 32C2'	LD	(Trava),A
0324'	3E 00	LD	A,0
0326'	C9	RET	
0327'		TES_2:	
0327'	3A 32FE'	LD	A,(LOCAL)
032A'	2F	CPL	
032B'	32 32FE'	LD	(LOCAL),A
032E'	3E 00	LD	A,0
0330'	C9	RET	
0331'		NORMAL:	
0331'	1B 50 00 00	ESC,'P',	0, 0
0335'	1B 51 00 00	ESC,'Q',	0, 0
0339'	1B 52 00 00	ESC,'R',	0, 0
033D'	1B 53 00 00	ESC,'S',	0, 0
0341'	37 00 00 00	'7',	0, 0, 0
0345'	38 00 00 00	'8',	0, 0, 0
0349'	39 00 00 00	'9',	0, 0, 0
034D'	2D 00 00 00	'-',	0, 0, 0
0351'	34 00 00 00	'4',	0, 0, 0
0355'	35 00 00 00	'5',	0, 0, 0
0359'	36 00 00 00	'6',	0, 0, 0
035D'	2C 00 00 00	','	0, 0, 0
0361'	31 00 00 00	'1',	0, 0, 0
0365'	32 00 00 00	'2',	0, 0, 0

0369'	33 00 00 00	'3', 0, 0, 0
0360'	00 00 00 00	CR, 0, 0, 0
0371'	2E 00 00 00	.'. , 0, 0, 0
0375'	30 00 00 00	'0', 0, 0, 0
0379'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
037D'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0381'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0385'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0389'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
038D'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0391'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0395'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0399'	1B 41 00 00	ESC,'A', 0, 0
039D'	1B 44 00 00	ESC,'D', 0, 0
03A1'	1B 42 00 00	ESC,'B', 0, 0
03A5'	1B 43 00 00	ESC,'C', 0, 0

		ALTERNATE:
03A9'		ESC,'P', 0, 0
03AD'	1B 51 00 00	ESC,'Q', 0, 0
03B1'	1B 52 00 00	ESC,'R', 0, 0
03B5'	1B 53 00 00	ESC,'S', 0, 0
03B9'	1B 3F 77 00	ESC,'?', 'w', 0
03BD'	1B 3F 78 00	ESC,'?', 'x', 0
03C1'	1B 3F 79 00	ESC,'?', 'y', 0
03C5'	1B 3F 6D 00	ESC,'?', 'm', 0
03C9'	1B 3F 74 00	ESC,'?', 't', 0
03CD'	1B 3F 75 00	ESC,'?', 'u', 0
03D1'	1B 3F 76 00	ESC,'?', 'v', 0
03D5'	1B 3F 6C 00	ESC,'?', 'l', 0
03D9'	1B 3F 71 00	ESC,'?', 'q', 0
03DD'	1B 3F 72 00	ESC,'?', 'r', 0
03E1'	1B 3F 73 00	ESC,'?', 's', 0
03E5'	1B 3F 4D 00	ESC,'?', 'M', 0
03E9'	1B 3F 6E 00	ESC,'?', 'n', 0
03ED'	1B 3F 70 00	ESC,'?', 'p', 0
03F1'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
03F5'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
03F9'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
03FD'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0401'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0405'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0409'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
040D'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0411'	1B 41 00 00	ESC,'A', 0, 0
0415'	1B 44 00 00	ESC,'D', 0, 0

0419'	1B 42 00 00	ESC, 'B', 0, 0
0410'	1B 43 00 00	ESC, 'C', 0, 0
0421'		WS:
0421'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0425'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0429'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0420'	00 00 00 00	0, 0, 0, 0
0431'	37 00 00 00	'7', 0, 0, 0
0435'	38 00 00 00	'8', 0, 0, 0
0439'	39 00 00 00	'9', 0, 0, 0
0430'	20 00 00 00	'-', 0, 0, 0
0441'	34 00 00 00	'4', 0, 0, 0
0445'	35 00 00 00	'5', 0, 0, 0
0449'	36 00 00 00	'6', 0, 0, 0
0440'	2C 00 00 00	',', 0, 0, 0
0451'	31 00 00 00	'1', 0, 0, 0
0455'	32 00 00 00	'2', 0, 0, 0
0459'	33 00 00 00	'3', 0, 0, 0
0450'	0D 00 00 00	CR, 0, 0, 0
0461'	2E 00 00 00	',' , 0, 0, 0
0465'	30 00 00 00	'0', 0, 0, 0
0469'	11 46 00 00	11H, 'F', 0, 0
0460'	0B 42 00 00	0BH, 'B', 0, 0
0471'	16 00 00 00	16H, 0, 0, 0
0475'	0B 59 00 00	0BH, 'Y', 0, 0
0479'	0A 00 00 00	0AH, 0, 0, 0
0470'	0B 4B 00 00	0BH, 'K', 0, 0
0481'	03 00 00 00	03H, 0, 0, 0
0485'	12 00 00 00	12H, 0, 0, 0
0489'	05 00 00 00	05H, 0, 0, 0
0480'	13 00 00 00	13H, 0, 0, 0
0491'	18 00 00 00	18H, 0, 0, 0
0495'	04 00 00 00	04H, 0, 0, 0

```

#####
;
;          R O T I N A S   N I V E I S   I I I   E   I V
;
#####

```

```

; Nome:      LIGA_PONTeiros
;
; Funcao:    Faz a ligacao entre a tabela de ponteiros (armazenada
;            em PONT_LIN) e as linhas de dados do terminal (armaze-
;            nadas em TELA e TELA_1).
; Entradas:  A - Numero de ligacoes a fazer
;            BC - Numero de bytes/linha
;            HL - Endereco da matriz de linhas
;            IX - Endereco da tabela de ponteiros
; Saida:     Ponteiros a partir de IX
; Registradores destruidos:  A,HL,IX
; Referencias externas:     Nenhuma
;

```

```

0499'      LIGA_PONT:
0499'      DD 75 00          LD      (IX),L          ; VAR i:INTEGER;
049C'      DD 74 01          LD      (IX+1),H        ;
049F'      36 00            LD      (HL),0          ; FOR i := A DOWNT0 1 DO
04A1'      23              INC      HL              ; BEGIN
04A2'      36 00            LD      (HL),0          ;   pont_lin[i] := HL;
04A4'      2B              DEC      HL
04A5'      09              ADD      HL,BC           ;   [HL] := 0;
04A6'      DD 23            INC      IX              ;   HL := HL + compr_linha
04A8'      DD 23            INC      IX              ; END;
04AA'      3D              DEC      A
04AB'      C2 0499'        JP      NZ,LIGA_PONT
04AE'      C9              RET

```

```

; Nome:      TRADUZ
;
; Funcao:    Gera um codigo ASCII correspondente a tecla detetada
; Entradas:  HL: Inicio da tabela de traducao
;            DE: Numero de linhas da matriz de teclado
;            A: Numero da coluna da tecla detetada
;            C: Numero da linha da tecla detetada
;            Variaveis Cntrl: 0 se a tecla de controle foi detetada
;                               Maiusc: 0 se a tecla de maiusculas foi detetada
;                               Trava: 0 se a tecla de trava foi detetada
;            Constante Tam_Tab: Tamanho da tabela de minusculas
; Saida:     Reg. A:Codigo ASCII do caracter
; Destroi:   A,B
; Referencia: Ninguem
;
04AF'      TRADUZ:
04AF'      B7      OR      A      ; WHILE (Col_Det <> 0) DO
04B0'      CA 04B8'      JP      Z,TRAD_2

04B3'      TRAD_1:      ; BEGIN
04B3'      19      ADD     HL,DE      ; Trad_Tec1 := Trad_Tec1+Lin_
04B4'      3D      DEC     A      ; Col_Det := Col_Det - 1
04B5'      C2 04B3'      JP      NZ,TRAD_1      ; END;

04B8'      TRAD_2:
04B8'      06 00      LD     B,0      ; Trad_Tec1 := Trad_Tec1 + Lin_De
04BA'      09      ADD     HL,BC

04BB'      TRAD_3:
04BB'      3A 32C4'      LD     A,(Cntrl)      ; IF (Cntrl <> 0)
04BE'      B7      OR     A
04BF'      C2 04C8'      JP     NZ,TRAD_4

04C2'      LD     DE,Tam_Tab*3      ; THEN DE := Tam_Tab*3
04C5'      C3 04DF'      JP     TRAD_6

04C8'      TRAD_4:
04C8'      3A 32C3'      LD     A,(Maiusc)      ; ELSE IF (Maiusc <> 0)
04CB'      B7      OR     A
04CC'      C2 04D5'      JP     NZ,TRAD_5

04CF'      LD     DE,Tam_Tab*2      ; THEN DE := Tam_Tab*2
04D2'      C3 04DF'      JP     TRAD_6

04D5'      TRAD_5:

```

```

04D5' 3A 32C2' LD A,(Trava) ; ELSE IF (Trava <> 0)
04D8' B7 OR A
04D9' C2 04E0' JP NZ,TRAD_7

04DC' 11 0070 LD DE,Tam_Tab ; THEN DE := Tam-Ta

04DF' TRAD_6:
04DF' 19 ADD HL,DE ; Calcula valor do ponteiro
04E0' TRAD_7:
04E0' 7E LD A,(HL) ; Retorno: Pega caracter na tabe
04E1' C9 RET

```

```

; Nome: INTERP
;
; Funcao: Interpreta o caracter recebido, insere se for letra, trata se
; de controle.
;
; Entradas: A: Codigo ASCII do caracter recebido.
; Saida: A: ASCII do caracter recebido - deve ser inserido na tela
; 0 - nao deve ser inserido na tela.
; Destroi: A, B
; Referencia: Ninguem
;

```

```

04E2' INTERP:
04E2' F5 PUSH AF
04E3' 3A 32C6' LD A,(PAR_CURS)
04E6' FE FF CP OFFH
04E8' CA 0694' JP Z,LE_PAR
04EB' 3A 32C5' LD A,(INDESC)
04EE' B7 OR A
04EF' C2 055C' JP NZ,DETESC
04F2' F1 POP AF

04F3' LD BC,7
04F6' LD HL,CAR_ESP
04F9' CPIR
04FB' JP NZ,NAO_ESP
04FE' LD HL,END_ESP
0501' SLA C
0503' ADD HL,BC
0504' LD E,(HL)

```


0505'	23	INC	HL
0506'	56	LD	D,(HL)
0507'	E8	EX	DE,HL
0508'	E9	JP	(HL)

0509'		CAR_ESP:	
0509'	00	DB	CR
050A'	0A	DB	LF
050B'	08	DB	BS
050C'	09	DB	TAB
050D'	7F	DB	DEL
050E'	1B	DB	ESC
050F'	0C	DB	FF

0510'		END_ESP:	
0510'	0546'	DW	FORMFEED
0512'	053F'	DW	ESCAPE
0514'	0521'	DW	IGNORA
0516'	0523'	DW	TABULAR
0518'	05FC'	DW	ESQUERDA
051A'	06EC'	DW	DECLIN
051C'	06DC'	DW	INILIN

;
; Verifica se o caracter pode ser escrito
;

051E'		NAO_ESP:	
051E'	FE 20	CP	20H ; Ve se e imprimivel
0520'	D0	RET	NC ; Volta avisando que pode ser escrito.

0521'		Ignora:	
0521'	AF	XOR	A ; Volta avisando que nao pode ser escrito
0522'	C9	RET	

0523'		Tabular:	
0523'	3A 3135'	LD	A,(Col_Cor)
0526'	C6 08	ADD	A,8
0528'	E6 F8	AND	11111000B
052A'	FE 50	CP	80
052C'	DA 0531'	JP	C,Tab_1
052F'	3E 4F	LD	A,79

0531'		Tab_1:	
0531'	32 3135'	LD	(Col_Cor),A
0534'	CD 07C8'	CALL	Carr_Curs
0537'	CD 07E6'	CALL	PosicHL
053A'	22 3132'	LD	(P_Ins),HL

```

053D' AF          XOR    A
053E' C9          RET

;
; Avisa a detecao de um ESC
;
053F'             Escape:

053F' 3E FF          LD    A,0FFh
0541' 32 32C5'       LD    (IndEsc),A

0544' AF          XOR    A          ; Volta avisando que nao pode ser escrito
0545' C9          RET

;
; Faz <FF> limpar a tela
;
0546'             FORMFEED:
0546' 3E 00          LD    A,0
0548' 32 3134'       LD    (LIN_COR),A
0548' 32 3135'       LD    (COL_COR),A
054E' CD 07C8'       CALL   CARR_CURS
0551' CD 07E6'       CALL   POSICHL
0554' 22 3132'       LD    (P_INS),HL
0557' CD 064F'       CALL   LMPRESTO
055A' AF          XOR    A
055B' C9          RET

;
; Decodifica uma sequencia de caracteres de controle
;
055C'             DetEsc:
055C' 3E 00          LD    A,0          ; Apaga indicador de detecao do ESC
055E' 32 32C5'       LD    (IndEsc),A

0561' F1            POP    AF          ; Restaura valor lido

0562' 01 000D        LD    BC,13
0565' 21 0578'       LD    HL,ESC_SEQ
0568' ED 81          CPIR
056A' C2 059F'       JP    NZ,NAO_SEQ
056D' CB 21          SLA    C
056F' 21 0585'       LD    HL,ESC_END
0572' 09            ADD    HL,BC
0573' 5E            LD    E,(HL)
0574' 23            INC    HL
0575' 56            LD    D,(HL)

```

ASCII AMERICANO

00/00: ; < > ? @ A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z [\] ^ _ ` a b c d e f g h i j k l m n

MACRO-80 3.36 17-Mar-80 PAGE 1-30

0576'	EB	EX	DE,HL'
0577'	E9	JP	(HL)
0578'		ESC_SEQ:	
0578'	3D	DB	'='
0579'	3E	DB	'>'
057A'	41	DB	'A'
057B'	42	DB	'B'
057C'	43	DB	'C'
057D'	44	DB	'D'
057E'	48	DB	'H'
057F'	49	DB	'I'
0580'	4A	DB	'J'
0581'	4B	DB	'K'
0582'	57	DB	'W'
0583'	59	DB	'Y'
0584'	5A	DB	'Z'
0585'		ESC_END:	
0585'	077E'	DW	ID_TERM
0587'	068A'	DW	POSIC
0589'	05B1'	DW	ENTWS
058B'	0663'	DW	LMPLINHA
058D'	064F'	DW	LMPRESTO
058F'	0624'	DW	LININV
0591'	0611'	DW	ORIGEM
0593'	05FC'	DW	ESQUERDA
0595'	05E5'	DW	DIREITA
0597'	05CE'	DW	DESCE
0599'	05B9'	DW	SOBE
059B'	05A9'	DW	SAIALTER
059D'	05A1'	DW	ENTALTER
059F'		NAO_SEQ:	
059F'	AF	XOR	A ; Caso nao seja nenhum desses, ignora
05A0'	C9	RET	
05A1'		ENTALTER:	
05A1'	21 03A9'	LD	HL,ALTERNATE
05A4'	22 32FF'	LD	(TECALT),HL
05A7'	AF	XOR	A
05A8'	C9	RET	
05A9'		SAIALTER:	
05A9'	21 0331'	LD	HL,NORMAL
05AC'	22 32FF'	LD	(TECALT),HL

```

05AF'  AF          XOR  A
05B0'  C9          RET
05B1'                ENTWS:
05B1'  21 0421'    LD    HL,WS
05B4'  22 32FF'    LD    (TECALT),HL
05B7'  AF          XOR  A
05B8'  C9          RET

```

```

;
; Sobe o cursor para a linha de cima, se possivel
;

```

```

05B9'                Sobe:
05B9'  3A 3134'    LD    A,(Lin_Cor)    ; Se na primeira linha, ignora comando.
05BC'  FE 00       CP    0
05BE'  C8          RET  Z

05BF'  3D          DEC  A                ; Senao, passa `a linha superior
05C0'  32 3134'    LD    (Lin_Cor),A
05C3'  CD 07CB'    CALL Carr_Curs        ; Carrega no 8275 nova posicao do cursor.
05C6'  CD 07E6'    CALL PosicHL          ; Calcula nova posicao do P_Ins.
05C9'  22 3132'    LD    (P_Ins),HL
05CC'  AF          XOR  A                ; Este caracter nao vai para a tela
05CD'  C9          RET

```

```

;
; Desce o cursor para a linha de baixo, se possivel
;

```

```

05CE'                Desce:
05CE'  3A 3134'    LD    A,(Lin_Cor)    ; Se na `ultima linha, ignora comando.
05D1'  FE 17       CP    Num_Lin-1
05D3'  CA 05E3'    JP    Z,Desc_1

05D6'  3C          INC  A                ; Senao, passa `a linha inferior
05D7'  32 3134'    LD    (Lin_Cor),A
05DA'  CD 07CB'    CALL Carr_Curs        ; Carrega no 8275 nova posicao do cursor.
05DD'  CD 07E6'    CALL PosicHL          ; Calcula nova posicao do P_Ins.
05E0'  22 3132'    LD    (P_Ins),HL
05E3'                Desc_1:
05E3'  AF          XOR  A
05E4'  C9          RET

```

```

;
; Avanca o cursor uma posicao 'a direita, se possivel
;
Direita:
05E5'      3A 3135'      LD      A,(Col_Cor)      ; Se na 'ultima linha, ignora comando.
05E8'      FE 4F         CP      Num_Col-1
05EA'      DA 05FA'      JP      Z,Dir_1

05ED'      3C           INC      A                ; Senao, passa ao caracter 'a direita
05EE'      32 3135'      LD      (Col_Cor),A
05F1'      CD 07CB'      CALL    Carr_Curs        ; Carrega no 8275 nova posicao do cursor.
05F4'      CD 07E6'      CALL    PosicHL         ; Calcula nova posicao do P_Ins.
05F7'      22 3132'      LD      (P_Ins),HL
05FA'      Dir_1:
05FA'      AF           XOR      A
05FB'      C9           RET

;
; Avanca o cursor uma posicao 'a esquerda, se possivel
;
Esquerda:
05FC'      3A 3135'      LD      A,(Col_Cor)      ; Se na primeira linha, ignora comando.
05FF'      FE 00         CP      0
0601'      C8           RET      Z

0602'      3D           DEC      A                ; Senao, passa ao caracter 'a esquerda
0603'      32 3135'      LD      (Col_Cor),A
0606'      CD 07CB'      CALL    Carr_Curs        ; Carrega no 8275 nova posicao do cursor.
0609'      CD 07E6'      CALL    PosicHL
060C'      22 3132'      LD      (P_Ins),HL
060F'      AF           XOR      A                ; Nao deve ser inserido
0610'      C9           RET

;
; Traz o cursor para a posicao 1,1
;
Origem:
0611'      3E 00         LD      A,0
0613'      32 3134'      LD      (Lin_Cor),A
0616'      32 3135'      LD      (Col_Cor),A
0619'      CD 07CB'      CALL    Carr_Curs

```

```
0610' 00 07E6'      CALL  PosicHL
061F' 22 3132'      LD    (P_Ins),HL
0622' AF           XOR    A
0623' 09           RET
```

```
;
; Faz um avanço de tela invertido
;
```

LinInv:

```
0624' 3A 3134'      LD    A,(Lin_Cor)
0627' FE 00         CP    0
0629' 0A 063B'      JP    Z,Roda_Baixo
062C' 3D           DEC    A
062D' 32 3134'      LD    (Lin_Cor),A
0630' 00 07C8'      CALL  Carr_Curs
0633' 00 07E6'      CALL  PosicHL
0636' 22 3132'      LD    (P_Ins),HL
0639' AF           XOR    A
063A' 09           RET
```

Roda_Baixo:

```
063B' 3A 320C'      LD    A,(Fim_Roda)
063E' 00 076E'      CALL  Apaga
0641' 11 FFFE       LD    DE,OFFFEH      ; Parametro para rotina de scroll que ind
0644' 00 0717'      CALL  Roda           ; direcao. Roda para baixo
0647' 00 07E6'      CALL  PosicHL       ; Posiciona cursor na nova linha
064A' 22 3132'      LD    (P_Ins),HL
064D' AF           XOR    A
064E' 09           RET
```

```
;
; Limpa da posicao do cursor (inclusive) ate' o fim da tela.
;
```

LmpResto:

```
064F' 00 0663'      CALL  LMPLINHA
0652' 3A 3134'      LD    A,(LIN_COR)
0655' LMPR1:        INC    A
0656' FE 18         CP    NUM_LIN
0658' 0A 0661'      JP    Z,LMPR2
065B' 00 076E'      CALL  APAGA
065E' 03 0655'      JP    LMPR1
```

```

0661'                                LMPR2:
0661'  AF                                XOR    A
0662'  C9                                RET

;
; Limpa da posicao do cursor (inclusive) ate' o fim da linha.
;
0663'                                LmpLinha:
0663'  3A 3134'                          LD      A,(LIN_COR)
0666'  CD 0809'                          CALL    POSIC_LIN
0669'  EB                                EX      DE,HL
066A'  2A 3132'                          LD      HL,(P_INS)
066D'  36 F1                            LD      (HL),0F1H
066F'  23                                INC     HL
0670'  36 F1                            LD      (HL),0F1H
0672'  2B                                DEC     HL
0673'  B7                                OR      A
0674'  ED 52                            SBC     HL,DE
0676'  3A 3135'                          LD      A,(COL_COR)
0679'  4F                                LD      C,A
067A'  06 00                            LD      B,0
067C'  ED 42                            SBC     HL,BC
067E'  EB                                EX      DE,HL
067F'  2B                                DEC     HL
0680'  2B                                DEC     HL
0681'  73                                LD      (HL),E
0682'  3A 3135'                          LD      A,(COL_COR)
0685'  83                                ADD     A,E
0686'  23                                INC     HL
0687'  77                                LD      (HL),A

0688'  AF                                XOR     A
0689'  C9                                RET

;
; Posiciona o cursor em qualquer lugar da tela
;
068A'                                Posic:
068A'  3E FF                            LD      A,0FFh
068C'  32 3206'                          LD      (Par_Curs),A
068F'  AF                                XOR     A
0690'  32 3207'                          LD      (Num_Par),A
0693'  C9                                RET

```

```

0694'          Le_Par:
0694' 3A 32C7'      LD    A,(Num_Par)
0697' FE 00        CP    0
0699' 02 06A6'     JP    NZ,Pos_1
069C' F1          POP    AF
069D' 32 32C8'     LD    (Guarda_Par),A
06A0' 21 32C7'     LD    HL,Num_Par
06A3' 34          INC    (HL)
06A4' AF          XOR    A
06A5' C9          RET
06A6'          Pos_1:
06A6' F1          POP    AF
06A7' D6 20        SUB    20H
06A9' FE 50        CP    NUM_COL
06AB' D4 06CC'     CALL   NC,ACERCOL
06AE' 32 3135'     LD    (Col_Cor),A
06B1' 3A 32C8'     LD    A,(Guarda_Par)
06B4' D6 20        SUB    20H
06B6' FE 18        CP    NUM_LIN
06B8' D4 06D4'     CALL   NC,ACERLIN
06BB' 32 3134'     LD    (Lin_Cor),A
06BE' 0D 07E6'     CALL   PosicHL
06C1' 22 3132'     LD    (P_Ins),HL
06C4' 0D 07CB'     CALL   Carr_Curs
06C7' AF          XOR    A
06C8' 32 32C6'     LD    (Par_Curs),A
06CB' C9          RET

06CC'          ACERCOL:
06CC' D6 50        SUB    NUM_COL
06CE' FE 50        CP    NUM_COL
06D0' D2 06CC'     JP    NC,ACERCOL
06D3' C9          RET

06D4'          ACERLIN:
06D4' D6 18        SUB    NUM_LIN
06D6' FE 18        CP    NUM_LIN
06D8' D2 06D4'     JP    NC,ACERLIN
06DB' C9          RET

;
; Volta `a posicao 1 dessa linha (retorno de carro) .
;
06DC'          IniLin:
06DC' 3E 00        LD    A,0

```


06DE'	32 3135'	LD	(DoI_Cor),A	
06E1'	CD 07CB'	CALL	Carr_Curs	
06E4'	CD 07E6'	CALL	PosicHL	
06E7'	22 3132'	LD	(P_Ins),HL	
06EA'	AF	XOR	A	; Nao deve ser inserido
06EB'	C9	RET		

;

; Desce para a linha de baixo, nessa mesma posicao. Se na ultima linha,

; faz a tela toda subir (avanco de formulario).

;

06EC'		DescLin:		
06EC'	3A 3134'	LD	A,(Lin_Cor)	
06EF'	3C	INC	A	
06F0'	FE 18	CP	Num_Lin	
06F2'	CA 0703'	JP	Z,Roda_Cima	
06F5'	32 3134'	LD	(Lin_Cor),A	
06F8'	CD 07E6'	CALL	PosicHL	
06FB'	22 3132'	LD	(P_Ins),HL	
06FE'	CD 07CB'	CALL	Carr_Curs	
0701'	AF	XOR	A	
0702'	C9	RET		

0703'		Roda_Cima:		
0703'	3A 32CB'	LD	A,(Ini_Roda)	
0706'	CD 078E'	CALL	Apaga	
0709'	11 0002	LD	DE,2	
070C'	CD 0717'	CALL	Roda	
070F'	CD 07E6'	CALL	PosicHL	
0712'	22 3132'	LD	(P_Ins),HL	
0715'	AF	XOR	A	
0716'	C9	RET		

0717'		Roda:		
0717'	3A 32CB'	LD	A,(Ini_Roda)	
071A'	87	ADD	A,A	
071B'	47	LD	B,A	
071C'	3A 32CC'	LD	A,(Fim_Roda)	
071F'	87	ADD	A,A	
0720'	4F	LD	C,A	
0721'	7B	LD	A,E	

```

0722' B7 OR A
0723' F2 0729' JP P,Nao_Troca
0725' 78 LD A,B
0727' 41 LD B,C
0728' 4F LD C,A
0729' Nao_Troca:
0729' DD 21 32CE' LD IX,Pont_Lin
0720' FD 21 32CE' LD IY,Pont_LIn
0731' EB EX DE,HL
0732' 58 LD E,B
0733' 16 00 LD D,0
0735' DD 19 ADD IX,DE
0737' FD 19 ADD IY,DE
0739' EB EX DE,HL
073A' FD 19 ADD IY,DE
073C' DD 6E 00 LD L,(IX)
073F' DD 66 01 LD H,(IX+1)
0742' 22 32C9' LD (Pont_Salvo),HL
0745' 78 LD A,B
0746' RD_1:
0746' B9 CP C
0747' CA 0762' JP Z,RD_2
074A' F3 DI
074B' FD 7E 00 LD A,(IY)
074E' DD 77 00 LD (IX),A
0751' FD 7E 01 LD A,(IY+1)
0754' DD 77 01 LD (IX+1),A
0757' FB EI
0758' DD 19 ADD IX,DE
075A' FD 19 ADD IY,DE
075C' 78 LD A,B
075D' 83 ADD A,E
075E' 47 LD B,A
075F' C3 0746' JP RD_1
0762' RD_2:
0762' 2A 32C9' LD HL,(Pont_Salvo)
0765' F3 DI
0766' DD 75 00 LD (IX),L
0769' DD 74 01 LD (IX+1),H
076C' FB EI
076D' C9 RET

076E' Apaga:
076E' CD 0809' CALL POSIC_LIN

```

```

0771' 36 F1          LD      (HL),0F1H
0773' 23             INC     HL
0774' 36 F1          LD      (HL),0F1H
0776' 28             DEC     HL
0777' 28             DEC     HL
0778' 36 00          LD      (HL),0
077A' 28             DEC     HL
077B' 36 00          LD      (HL),0

077D' 09             RET

```

```

077E'               Id_Term:
077E' AF            XOR      A
077F' 09            RET

```

```

; Nome:             INS_TELA
;
; Funcao:            Inserir dados lidos na estrutura de dados da tela
;
; Entrada:           Dado no reg. A.
; Saída:             Memória de tela, P_INS, COL_COR
; Registradores destruídos:  A,B
; Referências externas:     Nenhuma
;

```

```

0780'               INS_TELA:
0780' F5             PUSH     AF
0781' 2A 3132'        LD      HL,(P_Ins)
0784' 3E F1          LD      A,0F1h
0786' BE             CP      (HL)
0787' 02 078E'        JP      NZ,INS1
078A' 23             INC     HL
078B' 36 F1          LD      (HL),0F1h
078D' 28             DEC     HL
078E'               INS1:
078E' F1             POP      AF
078F' 77             LD      (HL),A
0790' 23             INC     HL
0791' 22 3132'        LD      (P_Ins),HL
0794' 21 3135'        LD      HL,Col_Cor
0797' 34             INC     (HL)
0798' 7E             LD      A,(HL)
0799' FE 50          CP      80
079B' CC 07A2'        CALL    Z,NovaLin
079E' CD 07CB'        CALL    CARR_CURS

```

```

07A1'  C9                      RET
07A2'                      NovaLin:
07A2'  3A 3134'                LD    A,(LIN_COR)
07A5'  3C                      INC    A
07A6'  32 3134'                LD    (LIN_COR),A
07A9'  FE 18                    CP     NUM_LIN
07AB'  CC 07BA'                CALL   Z,SCROLL
07AE'  3E 00                    LD     A,0
07B0'  32 3135'                LD    (COL_COR),A
07B3'  CD 07E6'                CALL   POSICHL
07B6'  22 3132'                LD     (P_INS),HL
07B9'  C9                      RET

```

```

07BA'                      SCROLL:
07BA'  3A 320B'                LD     A,(Ini_Roda)
07BD'  CD 07E6'                CALL   Apaga
07C0'  11 0002                 LD     DE,2
07C3'  CD 0717'                CALL   RODA
07C6'  21 3134'                LD     HL,Lin_Cor
07C9'  35                      DEC    (HL)
07CA'  C9                      RET

```

```

; Nome:      Carr_Curs
;
; Funcao:    Carrega no 8275 a posicao do cursor.
; Entradas:  Nenhuma
; Saida:     Segura o processamento ate' porto estar OK
; Emprega:   Estado do porto serial
; Destroi:   A
; Referencia: Ninguem
;
;

```

```

07CB'                      Carr_Curs:
07CB'  3E 80                      LD     A,Cmd_Curs      ; Envia comando de carregamento
07CD'  D3 01                      OUT    (C_8275),A
07CF'  3A 3135'                LD     A,(Col_Cor)      ; Envia posicao X
07D2'  D3 00                      OUT    (P_8275),A
07D4'  3A 3134'                LD     A,(Lin_Cor)      ; Envia posicao Y
07D7'  D3 00                      OUT    (P_8275),A
07D9'  C9                      RET

```

```

; Nome:      TX_OK
;
; Funcao:    Espera porto serial terminar de enviar caracter
; Entradas:  Nenhuma
; Saída:     Segura o processamento ate' porto estar OK
; Emprega:   Estado do porto serial
; Destroi:   A
; Referencia: Ninguem
;
TX_OK:
LD      A,0
OUT     (E_SIO),A
IN      A,(E_SIO)
AND     04H
JP      Z,TX_OK
RET

; Nome:      PosicHL
;
; Funcao:    Calcula a posicao do inicio da linha corrente na mem'oria.
; Entradas:  Lin_Cor - Numero da linha corrente.
;            Pont_Lin - Inicio da tabela de ponteiros de linhas.
; Saída:     HL - Endereco do primeiro byte de dados dessa linha.
; Destroi:   A, BC, IX, HL
; Referencia: Ninguem
;
PosicHL:
LD      A,(LIN_COR)
CALL    POSIC_LIN
LD      A,(COL_COR)
LD      C,A
CP      0
RET     Z
LD      A,0F1H

POS1:
CP      (HL)
JR      Z,POS2
INC     HL

```

07DA' 3E 00
07DC' D3 21
07DE' DB 21
07E0' E6 04
07E2' CA 07DA'
07E5' C9

07E6' 3A 3134'
07E9' CD 0809'
07EC' 3A 3135'
07EF' 4F
07F0' FE 00
07F2' C8
07F3' 3E F1
07F5' BE
07F6' 28 05
07F8' 23

```

07F9' 0D          DEC    C
07FA' 20 F9       JR     NZ,POS1

07FC' 09          RET
07FD'          POS2:
07FD' 0C          INC    C
07FE'          POS4:
07FE' 0D          DEC    C
07FF' 28 05       JR     Z,POS3
0801' 36 20       LD     (HL),' '
0803' 23          INC    HL
0804' 18 F8       JR     POS4
0806'          POS3:
0806' 36 F1       LD     (HL),0F1H

0808' 09          RET

```

```

0809'          POSIC_LIN:
0809' 4F          LD     C,A
080A' 0B 21       SLA    C
080C' 06 00       LD     B,0
080E' 0D 21 32CE' LD     IX,PONT_LIN
0812' 0D 09       ADD    IX,BC
0814' 0D 6E 00    LD     L,(IX)
0817' 0D 66 01    LD     H,(IX+1)
081A' 23          INC    HL
081B' 23          INC    HL
081C' 09          RET

```

```

#####
;#
;#          Tabelas Fixas
;#
#####

```

```

;
; Tabela de minusculas
;

```

```

081D'          Tab_Tec1:
081D' 32 09 31 3C DB     '2', TAB, '1', '<', '8', 'y', 'h', '
0821' 38 79 68 6E

```

0825'	F0 00 20 00	DB	TRV,	NIL,	' '	NIL,	'9',	'u',	'j',
0829'	39 75 6A 6D								
082D'	37 74 67 62	DB	'7',	't',	'g',	'b',	'0',	'i',	'k',
0831'	30 69 68 2C								
0835'	36 72 66 76	DB	'6',	'r',	'f',	'v',	'-',	'o',	'l',
0839'	2D 6F 6C 2E								
083D'	35 65 64 63	DB	'5',	'e',	'd',	'c',	'=',	'p',	';',
0841'	3D 70 38 5C								
0845'	34 77 73 78	DB	'4',	'w',	's',	'x',	60H,	'l',	27H,
0849'	60 5B 27 00								
084D'	33 71 61 7A	DB	'3',	'q',	'a',	'z',	DEL,	'j',	'/',
0851'	7F 5D 2F 0D								
0855'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,
0859'	00 00 00 00								
085D'	92 93 94 80	DB	92H,	93H,	94H,	80H,	81H,	82H,	83H,
0861'	81 82 83 00								
0865'	95 98 99 84	DB	95H,	98H,	99H,	84H,	85H,	86H,	87H,
0869'	85 86 87 00								
086D'	91 9A 90 88	DB	91H,	9AH,	90H,	88H,	89H,	8AH,	8BH,
0871'	89 8A 8B 00								
0875'	9B 9C 9D 8C	DB	9BH,	9CH,	9DH,	8CH,	8DH,	8EH,	8FH,
0879'	8D 8E 8F 00								
087D'	00 00 00 97	DB	NIL,	NIL,	NIL,	97H,	96H,	NIL,	NIL,
0881'	96 00 00 00								
0885'	1B F1 00 00	DB	ESC,	SLC,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,
0889'	00 00 00 00								

0070

Tam_Tab EQU

\$-Tab_Tec1

;

; Tabela de TRAVA

;

088D'	32 09 31 3C	DB	'2',	TAB,	'1',	'<',	'8',	'Y',	'H',
0891'	38 59 48 4E								
0895'	F0 00 20 00	DB	TRV,	NIL,	' '	NIL,	'9',	'U',	'J',
0899'	39 55 4A 4D								
089D'	37 54 47 42	DB	'7',	'T',	'G',	'B',	'0',	'I',	'K',
08A1'	30 49 4B 2C								
08A5'	36 52 46 56	DB	'6',	'R',	'F',	'V',	'-',	'O',	'L',
08A9'	2D 4F 4C 2E								
08AD'	35 45 44 43	DB	'5',	'E',	'D',	'C',	'=',	'P',	';',
08B1'	3D 50 3B 5C								
08B5'	34 57 53 58	DB	'4',	'W',	'S',	'X',	60H,	'l',	27H,
08B9'	60 5B 27 00								
08BD'	33 51 41 5A	DB	'3',	'Q',	'A',	'Z',	DEL,	'j',	'/',
08C1'	7F 5D 2F 0D								

08C5'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
08C9'	00 00 00 00									
08CD'	92 93 94 80	DB	92H,	93H,	94H,	80H,	81H,	82H,	83H,	N
08D1'	81 82 83 00									
08D5'	95 98 99 84	DB	95H,	98H,	99H,	84H,	85H,	86H,	87H,	N
08D9'	85 86 87 00									
08DD'	91 9A 90 88	DB	91H,	9AH,	90H,	88H,	89H,	8AH,	8BH,	N
08E1'	89 8A 8B 00									
08E5'	9B 9C 9D 8C	DB	9BH,	9CH,	9DH,	8CH,	8DH,	8EH,	8FH,	N
08E9'	8D 8E 8F 00									
08ED'	00 00 00 97	DB	NIL,	NIL,	NIL,	97H,	96H,	NIL,	NIL,	N
08F1'	96 00 00 00									
08F5'	1B F1 00 00	DB	ESC,	SLC,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
08F9'	00 00 00 00									

;
; Tabela de MAIUSCULAS
;

08FD'	40 09 21 3E	DB	'@',	TAB,	'!',	'>',	'*',	'Y',	'H',	'
0901'	2A 59 48 4E									
0905'	F0 00 20 00	DB	TRV,	NIL,	' ',	NIL,	'(',	'U',	'J',	'
0909'	28 55 4A 4D									
090D'	26 54 47 42	DB	'&',	'T',	'G',	'B',	')',	'I',	'K',	'
0911'	29 49 48 2C									
0915'	5E 52 46 56	DB	'^',	'R',	'F',	'V',	'_',	'O',	'L',	'
0919'	5F 4F 4C 2E									
091D'	25 45 44 43	DB	'Z',	'E',	'D',	'C',	'+',	'P',	':',	'
0921'	28 50 3A 7C									
0925'	24 57 53 58	DB	'\$',	'W',	'S',	'X',	'~',	'{',	'"',	N
0929'	7E 7B 22 00									
092D'	23 51 41 5A	DB	'#',	'Q',	'A',	'Z',	BS,	'}',	'?',	L
0931'	08 7D 3F 0A									
0935'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
0939'	00 00 00 00									
093D'	92 93 94 80	DB	92H,	93H,	94H,	80H,	81H,	82H,	83H,	N
0941'	81 82 83 00									
0945'	95 98 99 84	DB	95H,	98H,	99H,	84H,	85H,	86H,	87H,	N
0949'	85 86 87 00									
094D'	91 9A 90 88	DB	91H,	9AH,	90H,	88H,	89H,	8AH,	8BH,	N
0951'	89 8A 8B 00									
0955'	9B 9C 9D 8C	DB	9BH,	9CH,	9DH,	8CH,	8DH,	8EH,	8FH,	N
0959'	8D 8E 8F 00									
095D'	00 00 00 97	DB	NIL,	NIL,	NIL,	97H,	96H,	NIL,	NIL,	N
0961'	96 00 00 00									
0965'	1B F1 00 00	DB	ESC,	SLC,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
0969'	00 00 00 00									

; Tabela de CONTROLE

0960'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	19H,	08H,	0
0971'	00 19 08 0E									
0975'	F0 00 00 00	DB	TRV,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	15H,	0AH,	0
0979'	00 15 0A 00									
097D'	00 14 07 02	DB	NIL,	14H,	07H,	02H,	NIL,	09H,	0BH,	N
0981'	00 09 08 00									
0985'	00 12 06 16	DB	NIL,	12H,	06H,	16H,	NIL,	0FH,	0CH,	N
0989'	00 0F 0C 00									
098D'	00 05 04 03	DB	NIL,	05H,	04H,	03H,	NIL,	10H,	NIL,	N
0991'	00 10 00 00									
0995'	00 17 13 18	DB	NIL,	17H,	13H,	18H,	NIL,	NIL,	NIL,	N
0999'	00 00 00 00									
099D'	00 11 01 1A	DB	NIL,	11H,	01H,	1AH,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09A1'	00 00 00 00									
09A5'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09A9'	00 00 00 00									
09AD'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09B1'	00 00 00 00									
09B5'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09B9'	00 00 00 00									
09BD'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09C1'	00 00 00 00									
09C5'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09C9'	00 00 00 00									
09CD'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09D1'	00 00 00 00									
09D5'	00 00 00 00	DB	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	NIL,	N
09D9'	00 00 00 00									

```
#####
;#
;#                               Area de Dados
;#
;#
#####
```

ORG 3000H ; Primeira RAM

```

3000'      Pilha:      DS      300
312C'      INI_PILHA  EQU      $
312C'      Cnt_Tec1:   DS      1      ; Contador de interrupcoes
312D'      Trat:      DS      1      ; Indicador de byte tratado.0..
312E'      Det:      DS      1      ; Indicador de byte detetado
312F'      BSalvo:    DS      1      ; Salvadores de registradores
3130'      CSalvo:    DS      1
3131'      DSalvo:    DS      1
3132'      P_INS:     DS      2      ; Ponteiro de insercao na memoria
3134'      LIN_COR:    DS      1      ; Linha corrente
3135'      COL_COR:    DS      1      ; Coluna corrente
3136'      PILHA_SALVA: DS      2      ; Endereco da pilha
3138'      TELA_1:     DS      TAM_LIN*(NUM_LIN-LIMITE)
32C0'      Lin_Det:    DS      1      ; Armazena a linha da tecla detectada
32C1'      Col_Det:    DS      1      ; Armazena a coluna da tecla detectada
32C2'      Trava:     DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de trava
32C3'      Maiusc:    DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de maiusc
32C4'      Cntrl:     DS      1      ; Armazena 0 se detetou a tecla de contro
32C5'      IndEsc:     DS      1      ; FF se a letra detectada anteriormente f
32C6'      Par_Curs:   DS      1      ; Flag que indica que a proxima entrada
                                   ; e' parametro para posicionamento de cur
32C7'      Num_Par:    DS      1      ; Numero de parametros
32C8'      Guarda_Par: DS      1      ; Armazena parametro inicial do posiciona
32C9'      Pont_Salvo: DS      2      ; Salva ponteiro de insercao

32C8'      Ini_Roda:   DS      1      ; Linha de inicio da regio de Scroll
32CC'      Fim_Roda:   DS      1      ; Linha de fim da regio de Scroll
32CD'      LIN_MOSTRAR: DS      1      ; Linha a ser mostrada
32CE'      PONT_LIN:   DS      NUM_LIN*2
32FE'      LOCAL:     DS      1
32FF'      TECALT:    DS      2
3301'      CONTREP:    DS      1

                                   ORG      4000H      ; Segunda RAM

4000'      TELA:      DS      TAM_LIN*LIMITE
47A8'      F          EQU      $      ; So' para aparecer na listagem

```

END PPRINC

Macros:

Symbols:

ACERCO 060C'	ACERLI 0604'	ALTERN 03A9'	APAGA 076E'
BLOCO_ 00AC'	BS 0008	BSALVO 312F'	CO_825 0010
C1_825 0011	C2_825 0012	CARR_C 07CB'	CAR_ES 0509'
CMD_CU 0080	CMD_LI 0023	CMD_NI 0000	CMD_PA 0000
CMD_ZE 00E0	CNTRL 32C4'	CNT_TE 312C'	COL_CO 3135'
COL_DE 32D1'	COL_TE 0000	CONTO_ 0032	CONT1_ 0076
CONT2_ 0086	CONTRE 3301'	CR 0000	CSALVO 3130'
C_8275 0001	DEL 007F	DELTA_ 0046	DESCE 05CE'
DESCLI 06EC'	DESC_1 05E3'	DET 312E'	DETESC 055C'
DIREIT 05E5'	DIR_1 05FA'	DSALVO 3131'	D_AUX 0022
D_SIO_ 0020	END_ES 0510'	ENTALT 05A1'	ENTWS 05B1'
ENV 0314'	ENVIA 0251'	ESC 001B	ESCAPE 053F'
ESC_EN 0585'	ESC_SE 0578'	ESQUER 05FC'	E_AUX 0023
E_SIO 0021	F 47A8'	FF 000C	FIM_RD 32CC'
FORMFE 0546'	GUARDA 32C8'	ID_TER 077E'	IGNORA 0521'
IG_REG 028F'	INDESC 32C5'	INILIN 06DC'	INI_PI 312C'
INI_RO 32CB'	INI_T1 0177'	INI_T2 0167'	INI_TE 0142'
INI_VA 0121'	INS1 078E'	INS_TE 0780'	INTERP 04E2'
I_VAR 007F	LE_PAR 0694'	LE_TEC 0273'	LF 000A
LIGA_P 0499'	LIGA_V 01A4'	LIMITE 0014	LINHA 025C'
LININV 0624'	LIN_1 026D'	LIN_CO 3134'	LIN_DE 32C0'
LIN_MO 32CD'	LIN_TE 0008	LMPLIN 0663'	LMPR1 0655'
LMPR2 0661'	LMPRES 064F'	LOCAL 32FE'	MAIUSC 32C3'
MANDA 0247'	MASCB 007F	MASCC 003F	M_8253 0013
M_8255 0033	NAO_ES 051E'	NAO_SE 059F'	NAO_TR 0729'
NIL 0000	NORMAL 0331'	NOVALI 07A2'	NUM_CO 0050
NUM_LI 0018	NUM_PA 32C7'	ORIGEM 0611'	PA 0030
PAR_1 004F	PAR_2 0057	PAR_3 0089	PAR_4 00DD
PAR_CU 32C6'	PB 0031	PC 0032	PILHA 3000'
PILHA_ 3136'	PDE_NA 023E'	PONT_L 32CE'	PONT_S 32C9'
POPS 006F'	POS1 07F5'	POS2 07FD'	POS3 0806'
POS4 07FE'	POSIC 068A'	POSICH 07E6'	POSIC_ 0809'
POS_1 06A6'	PPRINC 0000'	PPR_1 00BC'	PPR_2 00D4'
PPR_3 00D1'	PRG_55 0088	PRG_PE 00E9'	P_8275 0000
P_INS 3132'	RD_1 0746'	RD_2 0762'	RECEBE 029E'
REC_0 02A3'	REC_1 0283'	REC_2 02AD'	REC_4 02BB'
REC_5 02C5'	REC_6 020B'	REC_7 02E3'	REP1 003C
REP2 000A	RODA 0717'	RODA_B 063B'	RODA_C 0703'
R_BAUD 0005	SAIALT 05A9'	SALVAB 0231'	SCROLL 07BA'
SEM_DA 0270'	SLC 00F1	S0BE 05B9'	T1 0080
T2 0080	TAB 0009	TABULA 0523'	TAB_1 0531'
TAB_TE 081D'	TAM_LI 0062	TAM_TA 0070	TECALT 32FF'
TECLAD 01C9'	TECL_0 01D5'	TECL_1 01EE'	TECL_2 0207'
TECL_3 0216'	TECL_4 021E'	TECL_5 0221'	TEC_ES 02F8'
TELA 4000'	TELA_1 3138'	TES_1 031D'	TES_2 0327'
TRADUZ 04AF'	TRAD_1 04B3'	TRAD_2 04B8'	TRAD_3 04BB'

MACRO-80 3.36 17-Mar-80 PAGE 5-1

TRAD_4	04C8'	TRAD_5	04D5'	TRAD_6	04DF'	TRAD_7	04E0'
TRAT	312D'	TRAVA	32C2'	TRV	00F0	TR_1	0063'
TR_2	00A3'	TX_OK	07DA'	T_BAUD	0005	VARPE	0275'
WS	0421'						

No Fatal error(s)

ESQUEMA ELETRICO DO TERMINAL

APENDICE H

ESQUEMA ELETRICO DO TERMINAL

APENDICE I

SINAIS DE CONTROLE DO CRTC 8275

Os sinais de controle do CRTC adotado são:

1. LC0-LC3 [4,3,2,1]

Saida do registrador contador de linhas usada para endereçar o gerador de caracter. Indica qual o retraço ativo na matriz de caracteres.

2. DRQ [5]

Saida indicadora de que o 8275 deseja acesso à memória de tela para mais dados.

3. DACK/ [6]

Entrada do mestre da memória indicando o reconhecimento do pedido DRQ.

4. HRTC [7]

Saida ativa durante o período programado de retraço horizontal. VSP permanece alto e LTEN fica baixo durante esse tempo.

5. VRTC [8]

Saida ativa durante o período programado de retraço vertical. VSP permanece alto e LTEN fica baixo durante esse tempo.

SINAIS DE CONTROLE DO CRTC 8275

6. RD/ [9]
Entrada do pulso de ativação de leitura.
7. WR/ [10]
Entrada do pulso de ativação de escrita.
8. LPEN [11]
Entrada do pulso de ativação de caneta de luz.
9. DB0-DB7 [12-19]
Linhas de dados bi-direcionais de três estados.
10. VSS [20]
Terra.
11. A0 [21]
Entrada de seleção do porto de comando/parâmetros.
12. CS/ [22]
Entrada de seleção do integrado. Os sinais de RD/ e WR/ são mascarados pelo CS/.
13. CC0-CC6 [23-29]
Saída dos códigos de caracter usada para endereçar o gerador de caracteres. Durante todas as varreduras que compoem um dado caracter, esses códigos ficam constantes letra a letra.
14. CCLK [30]
Entrada do relógio de caracter.
15. IRQ [31]
Solicitação de interrupção.
16. HLGT [32]
Saída sinalizadora de intensificação do sinal de video, programável por códigos de atributo.

SINAIS DE CONTROLE DO CRTC 8275

17. GPA0,GPA1 [33,34]

Códigos de atributos gerais, alteráveis por programação.

18. VSP [35]

Saida do sinal de supressão de video, gerado durante os retraços, nas margens superiores e inferiores da tela e quando o pedido de ADM não é atendida. Também é usada para implementar os caracteres piscantes.

19. RVV [36]

Saida do sinal ativável por programação que indica a reversão do sinal de video.

20. LTEN [37]

Saida do sinal que força a ocorrência de um ponto na tela. Usado para implementar o cursor e o sublinhado.

21. LA0,LA1 [38,39]

Saidas usadas para implementar algumas primitivas gráficas (extremamente limitadas). Esses sinais precisam ser decodificados externamente.

22. VCC [40]

Alimentação (+5v).

BIBLIOGRAFIA

1. SIEWIDREK, D., BELL, C. D., NEWELL, A., "Computer Structures: Principles and Examples", 1- edição, McGraw-Hill, Toquio, Japão, 1982.
2. HUSKEY, H. D., GRANINO, A. K., "Computer Handbook", 1- edição, McGraw-Hill, Nova Iorque, Estados Unidos, 1962.
3. BOGNI, C. J., MARRONE, L. A., "Computadoras: Introdução a las arquitecturas paralelo", 1- edição, Ed. Unicamp. Campinas, 1986.
4. WAKERLY, J. F., "Microcomputer Architecture and Programming", 2- edição, John Wiley & Sons, Toronto, Canada', 1981.
5. GUIMARAES, C. C., Principios de Sistemas Operacionais", 1- edição, Campus-Mec/Seplan, Rio de Janeiro, 1986.
6. STONE, H. S. et al, "Introduction to Computer Architecture", SRA - Science Research Associates, INC, 1- edição, Chicago, Estados Unidos, 1962.
7. REDDY, D. R., "Some Numerical Problems in Artificial Intelligence: Implications for Complexity and Machine Architecture", Complexity of Sequential and Parallel Numerical Algorithms, Academic Press, pp 131-148.
8. THURBER, K. J., "Parallel Processor Architectures", Computer Design, jan/fev 1979, pp 89-97 e 103-114.

BIBLIOGRAFIA

9. GEPPERT, D. V., "Basic Electron Tubes", McGraw-Hill Publishing Co, Nova Iorque, Estados Unidos, 1951.
10. SPANGENBERG, K. R., "Vacuum Tubes", McGraw Hill Publishing Co, Palo Alto, Estados Unidos, 1948.
11. DEVERE, C., "Cathode Ray Tubes", Academic Press, Beaverton, Estados Unidos, 1967.
12. DEVERE, C., "Storage Cathode-Ray Tubes and Circuits", Academic Press, Beaverton, 1967.
13. HAWKINS, P., "The Vector Option", Systems International, abril, 1981.
14. McMANIGAL, D. e STEVENSON, D., "Architecture of the IBM 3277 Graphics Attachment", IBM Systems Journal, Vol. 19 Num. 3, Palo Alto, Estados Unidos, 1980, pp 331-334.
15. MEAD, S. D., TAYLOR, W. R., MINTZ, K. A., POTTER, C. M., "A Color Presentation Graphics Workstation", Hewlett-Packard Journal, Vol. 34, Num. 9, setembro 1983.
16. KEITH, J. C., SCHULTE, L. T., e VOGEN, A. K., "System 45 Hardware Design", Hewlett-Packard Journal, Vol 28, Num 8, abril, 1978.
17. HEWLETT-PACKARD, Especificações técnicas dos terminais 2382A, 2621B, 2622A, 2623A, 2627A, 2624B, 2626W, 2626A, 2645A, 2647F, 2648A, sistema 2700, sistema 100, sistema 200/10, 200/20, 200/26, 200/36 e sistema 9845, in HP Products Guide, Estados Unidos, 1975, pp 582-642.
18. TEKTRONIX, Especificações técnicas dos terminais 4051, 4006-1, 4010-1, 4012, 4013, 4014-1, 4015-1, 4023, 611, 613, 602, 603, 604, 605 in Tektronix Products, Beaverton, 1976.
19. PARKER, Richard, "Input/Output Technology", Computer Design Vol 21 numero 12, Dez. 82, Penwell Publishing Co, Littleton, MA, pp.157-180.
20. PLESHKO, P., TANG, V., "Inherent Pixel Memory in AC Plasma Displays Increases Screen Data", Computer Technology Review, pp 63-71, Verão de 1983

21. WEDDING, D. K., ERNSTHAUSEN, R. E, SOPER, T. J, e EWING, D. J., "Mammoth Displays that measure in meters", Computer Design, julho 1983, pp 177-184.
22. _____, "AC Plasma Panel Flat Screen Displays", Electronic Product Design, janeiro 1983, pp 39-43.
23. BOARDMAN, C. M. e MICHEL J. P., "Future Flat Displays - The liquid Crystal Answer", Electronic Engineering, fevereiro 1982, pp 38-53.
24. TSANTES, J., "Electroluminescent Display Devices Shine as LED, LCD, CRT Replacements", Electronic Design News (EDN), Vol. 25 Num 2, 20 janeiro 1980, pp 35-49.
25. SLOTTOW, H. G., "Plasma Displays" in IEEE Transactions on Electronic Devices, Vol. 23 Num. 7, 1976, pp 57-66.
26. TANNAS, L., "Flat Panel Displays: A Critique" in IEEE Spectrum, Vol. 15 Num. 7, 1978, pp 45-49.
27. WOODSFORD, P. A., "The HRD-1 Laser Display System" in SIGGRAPH 74 Conference Proceedings, Vol. 10 Num. 2, 1976, pp 68-73.
28. RUGGIERO, C. A., "Projeto e Construção de um Terminal de Video Gráfico", Dissertação de Mestrado apresentada ao Instituto de Física e Química de São Carlos, 1983.
29. FOLEY, J. D. e Van DAM, A., "Fundamentals of Interactive Computer Graphics", Addison-Wesley, Nova Iorque, Estados Unidos, 1979.
30. WAITE, M., "Computer Graphics Primer", Howard W. Sons & Co. Inc., Indianápolis, Estados Unidos, 1979.
31. HUNT, R. W. G., "The Reproduction of Color", John Wiley & Sons, Nova Iorque, Estados Unidos, 1975.
32. NEMCSICS, A., "The Coloroid Color System", Color Research and Applications, Vol. 5 Num. 2, 1980, pp 113-120.
33. WASSERMANN, G., "Color Vision: An Historical Introduction", John Wiley and Sons, Nova Iorque, Estados Unidos, 1978.

BIBLIOGRAFIA

34. MURCH, T. e HUBER, J., "Colour - the logical step", New Electronics, 15 junho 1982, pp 30-32.
35. OSTWALD, .W. - "Colour Science", Winsor & Winsor, Londres, Inglaterra, 1931.
36. GOMES, L. - "A Picture of the Future: Drawing on Computers", Intel Solutions, novembro/dezembro 1983, Santa Clara, Califórnia, Estados Unidos, pp 2-5.
37. -----, "Full Collor Graphics Added to Workstation", Computer Design, Vol. 222 num. 1, janeiro 1983, pag. 168
38. -----, "Raster Graphics Survey" in Systems International, janeiro, 1981, pp. 21-24.
39. MYERS, Ware - "Interactive Computer Graphics: Flying High - Part I", in Computer, Vol 12 numero 7, julho 1979, pp. 8-17.
40. MYERS, Ware - "Interactive Computer Graphics: Flying High - Part II" in Computer, Vol 12 numero 8, julho 1979, pp.52-67.
41. Digital Equipment Corporation, "VT-240 Programmer Reference Manual", publicação EK-VT240-RM-002, 2- edição, 1984.
42. Digital Equipment Corporation, "VT-240 Owners Manual", publicação EK-VT240-UG-001, 2- edição, 1984.
43. BRINCH HANSEN, P. - "Operating Systems Principles", Prentice Hall, Englewoods, NJ, Estados Unidos, 1970.
44. THOMAS, R., YATES, J. - "A User Guide to the UNIX system", 1- edição, McGraw-Hill/Osborne, Berkeley, Estados Unidos, 1982.
45. MAGALHAES, , "Software para Tempo Real", anais da I Escola Brasileira de Computação, Editora da Unicamp, Campinas, 1986.
46. Intel Corporation, "Intellec Hardware Reference Manual", 3- edição, 1984.
47. -----, "O sistema 508 para o CP500", Editele, São Paulo, 1984.

BIBLIOGRAFIA

48. Digital Equipment Corporation, "VAX-VMS Digital Control Language Reference Manual", Maynard, Estados Unidos, 1986.
49. CHRISTIAN, K., "Sistema Operacional Unix", 1-edição, Campus, Rio de Janeiro, 1985.
50. International Business Machines, "OS Job Control Language Reference Manual", Estados Unidos, 1986.
51. BELL, G., MUDGE, C., McNamara, J., "Computer Engineering", DEC Press, 1-edição, Maynard, Massachussets, Estados Unidos, 1978.
52. Digital Equipment Corporation, "Local Area Network Concepts", 1-edição, DEC, Estados Unidos, 1983.
53. Digital Equipment Corporation, "Terminals & Printers Handbook", edição 1983-84, Maynard, Massachussets, Estados Unidos.
54. Commodore Inc, "Commodore 64 Hardware Reference Manual", Estados Unidos, 1985.
55. Digital Equipment Corporation, "VAX Architecture Handbook", Maynard, Massachussets, 1982.
56. Motorola Semiconductors, "Microprocessors Data Manual", Suíça, 1982.
57. Motorola Semiconductors, "16 Bit Microprocessors Data Manual", Suíça, 1983.
58. Intel Corporation, "Peripheral Design Handbook", Santa Clara, Estados Unidos, 1981.
59. Scopus, Manual de Referência Técnica do Nexus 1600, São Paulo, 1986.
60. CCE Eletrônica, "Magic Window Reference Handbook", 1-edição, São Paulo, 1984.
61. KANE, G., "CRT Controller Handbook", 1-edição, Osborne/McGraw-Hill, Berkeley, CA, Estados Unidos, 1980.
62. Phillips Holland, "Digital Imaging", publicação interna, 1984.