

SYSTEM PROGRAM

ASSEMBLER	SP-2101
TEXT EDITOR	SP-2201
RELOCATABLE LOADER	SP-2301
SYMBOLIC DEBUGGER	SP-2401
EDITOR-ASSEMBLER(OPTION)	SP-2102
	SP-2202

MZ-80系システムは、クリーンコンピュータを設計思想として開発されたものです。製品定格および命令仕様は、将来のバージョンアップで予告なしに変更、追加、削除されることがあります。そのため、提供されるモニター（ROMで提供）、システム・プログラム（カセットテープなどで提供）のバージョンナンバーには特にご注意をお願い致します。

記載事項について間違いはないものと信じておりますが、本資料は "SYSTEM PROGRAM" をご理解していただくため作製したものですので、バージョンアップによる内容の相違、誤植、記載もれなどからおこる問題点に関しては、原則的に責務は負いかねます。

なお、本書の作製は、モニター SP-1002, ASSEMBLER SP-2101, TEXT EDITOR SP-2201, RELOCATABLE LOADER SP-2301, SYMBOLIC DEBUGGER SP-2401 にもとづいております。

目次

第 1 章	SYSTEM PROGRAM 概要	1
第 2 章	ASSEMBLER SP-2101	7
2-1	アセンブラ概要	9
2-2	アセンブラ言語規約	10
2-3	アSEMBルリストとアセンブラメッセージ	14
2-4	アセンブラ擬似命令の考え方	17
2-5	アセンブラの各PASS	24
第 3 章	TEXT EDITOR SP-2201	31
3-1	テキストエディタ概要	33
3-2	キャラクタポインタ (CP) とデリミタ	35
3-3	テキストエディタコマンド	36
3-4	EDITOR-ASSEMBLER (オプション) の使い方	50
第 4 章	RELOCATABLE LOADER SP-2301	51
4-1	リロケータブルローダ概要	53
4-2	ローダのバイアスとアドレスの考え方	55
4-3	リロケータブルローダコマンド	58
第 5 章	SYMBOLIC DEBUGGER SP-2401	65
5-1	シンボリックデバッガ概要	67
5-2	ブレークポイントの考え方	68
5-3	シンボリックデバッガコマンド	69
5-4	セーブファイルとBASICテキストとのリンク方法	87
5-5	各システムプログラム間のファイルの考え方	88
第 6 章	アセンブラプログラミング例題集	89
	(1) 接近して来る四角形 (2) データの分類 (3) デジタル時計	
	(4) 16進の乗算 (5) 16進データの表示 (6) 16進データの入力	
	(7) メモリダンプ (8) メモリライト (9) メモリリストダンプ	
	(10) オルガン	
第 7 章	MZ-80K システムコントロール 資料と解説	127
7-1	アスキーコード表	129
7-2	モニタサブルーチンの使い方	130
7-3	ディスプレイコード表	133
7-4	割込みを使用する上での注意	134
7-5	E000 _H 番地内の考え方	135
7-6	メモリマップドI-Oチャート	136
7-7	ハードウェアリセットの考え方	137
7-8	参考文献	138
附 録	SYSTEM PROGRAM COMMAND 一覧表	

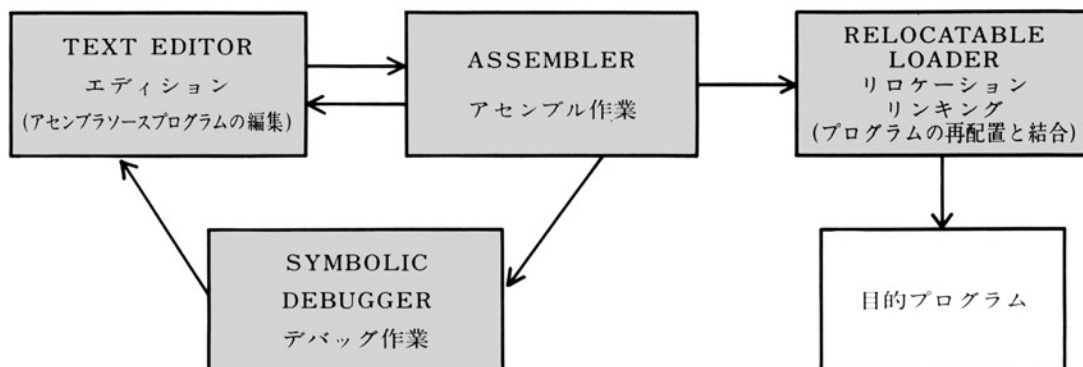
第 1 章

SYSTEM PROGRAM

概要

SYSTEM PROGRAM は、ASSEMBLER、TEXT EDITOR、RELOCATABLE LOADER、SYMBOLIC DEBUGGER の各システムプログラムから構成される、Z80 アセンブラプログラミングを行うためのソフトウェアセットである。アセンブラプログラミングは、コンピュータシステムの中央処理装置 (CPU) が実行することのできる命令群の 1 つ 1 つを表現した記号、すなわちアセンブリ言語によってプログラミングを行うものであり、システムを、いわばその素材としての基本機能から追求するものであるということが出来る。CPU レベルでのプログラミングの方法には、機械語コードを命令語としてじかに取り扱う方法も行われるが、その場合に生ずるいろいろな困難な点、たとえば命令が直感的に捉えにくいこと、アドレッシングが相対化できないこと、変数の概念を活用できないことなどについて、アセンブラプログラミングでは有機的に機能が高められ、困難が取り除かれている。すなわち、プログラマは、CPU インストラクションセットのニモニックを用いてプログラムを記述し、さらにその命令中で参照するデータ、アドレス等の値をプログラマが任意に選んだシンボルを使って表現することができる。アセンブリ言語によるプログラムを CPU が実行できる機械語へ変換する作業は、アセンブラおよびローダが機械的に行うのである。機械語コードを命令として直接用いるプログラミングを行うために MACHINE LANGUAGE (SP-2001) がサポートされている。このソフトは、CPU 動作についての学習を主眼としたものであるが、SYSTEM PROGRAM は、その上位に位置づけられ、機動性、開発性が十分に盛られているのである。

アセンブリ言語を用いたアセンブラプログラミング (ソースプログラムの作成) から、目的プログラムの作成までをアセンブル過程と呼ぶことにすると、アセンブル過程には、プログラムのアセンブル、リロケーション、リンキング、デバッグ、エディション等の幾つかの過程が含まれており、各過程の実行はシステムプログラムの各ソフトがそれぞれ担当する。



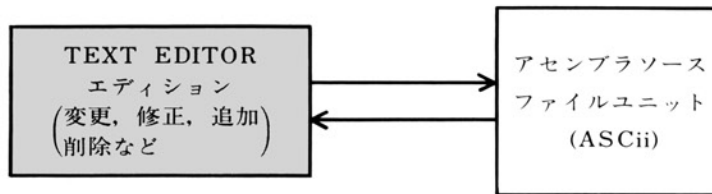
アセンブル過程概念図

上図は、SYSTEM PROGRAM によるアセンブル過程の概念を示している。目的プログラムの作成までに幾つかの段階的な過程を経ていることがわかる。プログラムの作成段階は、上図の左の部分、すなわち、エディション、アセンブル作業、デバッグ作業を繰り返すことによって進められる。最初に、TEXT EDITOR によってアセンブラソースプログラムを作成し、プログラムファイルを ASSEMBLER に入力する。そこでアセンブラソースプログラムのアセンブル作業が行われるが、その際プログラム中にエラーが検出されれば、アセンブラメッセージとしてエラー表示が得られるので、エディタへ戻ってソースプログラムの変更、修正作業を行う。アセンブラ規約上のエラーが排除されたら、リロケータブルバイナリファイルを出力して、SYMBOLIC DEBUGGER に入力する。デバッグは、プログラムを、そのリンクエリア内に実行可能な形で構成して、実際にプログラムを走らせることができる。その際、プログラマは、プログラム中に適宜ブレークポイントを置いて、プログラムの実行を中断、継続させたり、CPU レジスタの内容、メモリの内容を表示させ変更するなどの、いわゆるデバッグ操作を行うことができる。このデバッグ過程によって、プログラムの構成上の誤りなどを見つけ出したら、やはりエディタへ戻って、ソースプログラムの編集をしないおすことになる。こうして、アセンブラソースプログラムの作成が終了したら、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリファイル (複数のファイルであってよい) を RELOCATABLE LOADER に入力して、目的とする実行形式をもつ機械語プログラムを得る。

SYSTEM PROGRAMの各ソフトウェアについて、それがアセンブル過程においてになう役割、機能、出力ファイルの性質などの点を順に概説する。

TEXT EDITOR (SP-2201) は、アセンブラソースプログラムユニットを作成、または編集するシステムプログラムである。ここで、アセンブラソースプログラムユニットと言うのは、作成するプログラムの部分的な単位を示すものであり、通常、目的プログラムは、幾つかのプログラムユニット（たとえばメインプログラム、サブルーチンプログラム、データ群などのユニット）をリンクして構成される。アセンブラソースプログラムユニットは、アセンブリ語命令文、ラベルシンボル、コメント文、セパレータ、行の区切りなどの要素から成り、それらは、ASCiiコードによってコード化される。エディタ出力として得られるアセンブラソースファイルは、そうしてエディットバッファ内にコード化されたアセンブラソースプログラムユニットをそのままファイル上へ移したものである。

アセンブラソースファイルは、プログラムの変更、修正、追加のために、エディットバッファへローディングして戻ることができる。こうしてアセンブラソースファイルに必要な手を加えて行き、プログラムを完成するのである。



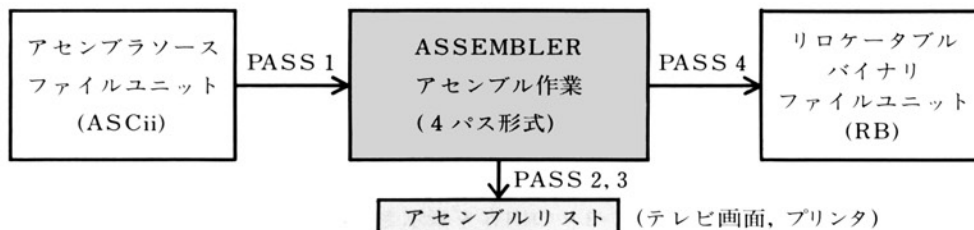
TEXT EDITORによるエディション過程

アセンブラソースプログラムユニットの変更、追加等の編集作業を行うのに、エディットバッファ内に置かれたキャラクタポインタ (character pointer) というポインタを用いる。これは、BASICテキストの編集で使われるカーソルに相当するような役割を果す。

ASSEMBLER (SP-2101) は、SYSTEM PROGRAMの中核となる働きをもつ。すなわち、TEXT EDITORによって出力された、アセンブラソースプログラムユニットを読み込み、アセンブラ規約に従ってアセンブル作業を実行する。ASSEMBLERは出力として、アセンブルリストの表示 (テレビ画面上および、プリンタ上) と、リロケータブルバイナリファイルを得る、リロケータブル形式のマクロアセンブラである。

入力アセンブラソースファイルは、ラベル、オペレーションのニモニク記号、擬似命令、注釈文、エンド文から構成され、それらはアセンブラ規約に従う文法で記述されなければならないが、もしその中に文法上の誤り等が検出されると、エラーメッセージがアセンブルリスト上へ表示される。

出力のリロケータブルバイナリファイルは、ソースファイルと目的ファイル (アブソリュートバイナリファイル) の間で、プログラムを再配置 (relocation) およびリンク (linking) が可能な状態として構成するファイルである。即ち、アセンブル作業は、アセンブリ言語の機械語コード化を行うものであるが、オペランドのアドレス形式および、リンク形式については未定義状態として、最終的にロードによって絶対アドレスが決定されるようになっている。ここにアセンブラプログラミングのグローバルな、結合、拡張性が図られている。



ASSEMBLERによるアセンブル過程

ASSEMBLERは4パス形式をとっている。PASS 1はソースファイルの読み込みによるシンボルテーブルの作成過程、PASS 2, PASS 3はそれぞれテレビ画面およびプリンタ上へアセンブルリストをタイプアウトする過程、そしてPASS 4は、リロケータブルバイナリファイルの出力過程となっている。

SYMBOLIC DEBUGGER (SP-2401) は、プログラムのデバッグを行うためのシステムプログラムである。**SYMBOLIC DEBUGGER** は **ASSEMBLER** 出力の、1つのリロケータブルバイナリファイル、あるいは複数のリロケータブルバイナリファイルをリンクエリア内に、即時実行形プログラムとしてリンクロードを行い、プログラムを実際に走らせることによってデバッグ作業を行うものである。

デバッグ作業は、リンクエリア内に構成されたアブソリュートバイナリの形式をメモリダンプによって調べたり、特にプログラム中の任意の箇所に、プログラム実行を中断させるブレイクポイント (break point) を置いて、CPU 内部レジスタの内容の変化を調べたり変更したりすることによって進めることができる。また、CPU 内部レジスタを、ある値に設定した状態で、任意の箇所からプログラムをスタートする (indicative start) こともできる。



SYMBOLIC DEBUGGER によるデバッグ過程

SYMBOLIC DEBUGGER における "SYMBOLIC" という概念は、デバッグ操作を行う際に指定するアドレス (たとえば、ブレイクポイントの設定箇所など) を、16進数表現の絶対アドレスで指定する以外に、ソースプログラム中で用いたエントリ宣言のなされているグローバルシンボルを用いて、相対的に指定することができるということを意味している。これによって、リロケータブルバイナリの段階での相対アドレス値やローディングの際指定したバイアス値などを覚えておく必要がなくなる。

RELOCATABLE LOADER (SP-2301) は、デバッグ作業が終了した時点で、最終的に目的プログラムを構成しファイル出力するためのシステムプログラムである。**RELOCATABLE LOADER** は複数のリロケータブルバイナリファイルユニットを、プログラマが指定する形式で再配置 (relocation) およびリンク (linking) を行いながらリンクエリア内に絶対形式 (アブソリュートバイナリ形式) でローディングして行き、それが終了したら、アブソリュートバイナリを目的ファイルへ、実行アドレスおよびデータアドレスを指定して出力する。こうして得られた目的ファイルは、それ自体で独立したプログラムと考えることができる。すなわち、モニタでローディングを行い、実行アドレスに指定したアドレスからプログラムを直ちに実行することができる。たとえば、1200番地からスタートする "TINY BASIC" などを実現することが出来る。(MACHINE LANGUAGE ではこのような再配置や、実行アドレス、データアドレスの設定はできない。)



RELOCATABLE LOADER によるリロケーション, リンキング過程

RELOCATABLE LOADER は、プログラムのリロケーション、リンクおよび、アブソリュートバイナリファイルの出力コマンドだけを持ち、実行コマンドあるいは編集コマンドは持たない。これは、1つに、リンクエリア内に構成されるアブソリュートバイナリは、再配置とリンク作業のため一担メモリエリアを使うだけで通常実際のアドレスとは実行形式が異なるからであるし、またその必要もなく、できるだけサイズの大きな目的プログラムを構成することができるよう、デバッグツールとなるプログラムなどは一切持たず、リンクエリアとして使用できるエリアを拡げているからである。**SYMBOLIC DEBUGGER** のリロケーション、リンクコマンドの持つ意味と異なる点である。

以上が SYSTEM PROGRAM としてサポートされる各プログラムの概要である。SYSTEM PROGRAM のアセンブル過程は、その各段階に於ていくつかのマクロ的な取り扱いができ、機械語によるプログラミングに伴う困難な側面が緩和されている。もちろんプログラミングのレベル自体は、やはりシステムに対してモザイク的な性格を持っていることに変わりはないが、そこにマクロ的な扱い易さだけでないもっと豊かな可能性が息づいているのである。

われわれのコンピュータシステム MZ-80 系は、"クリーンコンピュータシステム"という発想によって作られたパーソナルコンピュータである。"クリーンコンピュータ"という考え方は、一口で言うと、システムに、様々な発展性、拡張性を持たせるよう、機能を固定化しないということであり、具体的には、BASICプログラミング、機械語プログラミング、そしてこのアセンブラプログラミングなどを、それぞれに固有な特徴を充分発揮して行うことができるということである。すなわち、MZ-80 系システムは、メモリエリアの構成を、いつもソフト的にクリーンな状態とし、多様なシステムプログラム、拡張プログラムへの自由な対応が図られているのである。

SYSTEM PROGRAM のサポートは、MZ-80 系システムのこの"クリーンコンピュータ"という特質を更にもう一段高めた形で強調することになると考えられる。すなわち、SYSTEM PROGRAM は、文字通り MZ-80 系システムのシステム開発を行うものであり、BASIC、MACHINE LANGUAGE などと同列の新しいシステムプログラムを、ユーザの手で作り上げることができるからである。たとえば、ユーザの使用目的に合わせた、独自の BASIC インタプリタを作成したり、FORTRAN コンパイラ、PASCAL などの実現も不可能なことではないのである。

本書は、次章から各システムプログラムの解説、使い方の説明がなされたあと、例題集およびシステムコントロールに関する資料とから構成される。例題集は、10の例題からなり、システムプログラミングにとって基礎的な要素となるものがそれぞれ含まれている。程度が高いと思われる読者は、巻末に示した参考文献、あるいは、その他のアセンブラプログラミングの入門書で学習されるとよい。システムコントロールに関する資料は、MZ-80系システムのハードウェアとのつながりをまとめたものである。

第 2 章

ASSEMBLER

SP-2101

2-1 アセンブラ概要

ASSEMBLER SP-2101は、TEXT EDITOR SP-2201により作成、編集されたアセンブラソースファイルのアセンブルして、リロケータブルバイナリファイルを出力するリロケータブル形式のマクロアセンブラである。リロケータブルバイナリファイルは、ソースファイルと目的ファイル（アブソリュートバイナリファイル）の中間で、プログラムを、再配置（relocation）およびリンク（linking）が可能な状態として構成するファイルであり、アセンブラプログラミングによるグローバルな結合、拡張性が図られている。即ち参照アドレスは、最終的にローダで決定され、ラベルシンボルのグローバルエントリ宣言擬似命令ENTの使用によってローダで各プログラムユニットをリンクすることが可能である。

入力ファイルは、アセンブリ言語、即ち、ラベル、オペレーションのニモニック記号、擬似命令、注釈文、エンド文から構成され、それらはアセンブラ規約に従う文法で記述されなければならない。エディタによって編集されたソースプログラムはASCIIコードでコード化され、ファイル出力される。アセンブラは、このASCIIコードによるソースプログラムの構文解釈を行い、リロケータブルバイナリを作成するが、その際、シンボルアドレス（データ）の定義状態、文法の誤り等のメッセージの表示を行う。メッセージの表示は、テレビ画面上、またはオプションのプリンタ上でアSEMBLRリスト中のメッセージ欄に行われる。

ASSEMBLER SP-2101は、4パス形式をとっている。アセンブラでのパス（PASS）とは、ソースファイルとしての1つのプログラムユニットあるいはデータユニットを初めから終わりまで1回システムが読み込む作業をいう。この場合、1つのプログラムユニットまたはデータユニットとは、END文で終了する1連のアセンブラソースプログラムまたはデータである。

実際のパスは2通りの方法で行うことができ、それは、外部ファイル（カセットファイル）を読み込む方法と外部ファイルをシステム内にロードしてそれを読む方法とである。どちらの方法を用いるかはPASS1を行う場合に選択する。外部ファイルを読み込む方法を選択すると、各パスで必ずカセットソースファイルの読み込みを行わなくてはならないが、ソースファイルによってRAMエリアが占有される部分がないので、他の方法より、アセンブル作業の実行できるソースファイルの大きさはずっと大きいことになる。

各パスの作業内容は次の通りである。

- PASS 1** アセンブラソースファイルを読み込み、アセンブル作業に必要なシンボルテーブルを作成する。パスの方法の選択で"RAM"を指定した場合にはシンボルテーブルの作成とともにアセンブラソースファイルをそのままRAMエリアにロードし、RAM上にファイルコピーを作成する。
- PASS 2** アセンブラソースプログラムを読み込み、シンボルテーブルをもとに、アセンブル作業を行い、アSEMBLRリストをテレビ画面上に表示する。アSEMBLRリストは、ソースプログラムと、ラインナンバ、相対アドレス、リロケータブルバイナリコード、アSEMBLRメッセージとから成る。
- PASS 3** アSEMBLRリストのハードコピーをとるために、オプションのプリンタへアSEMBLRリストを出力する。リスト上に表示される内容はPASS2のものと同じであるが、オプションプリンタ（放電式またはドット式）は80桁のラインプリンタであり、1命令が1ラインで表示される。（PASS2のテレビ画面上のアSEMBLRリストは2行ずつとなる。）
- PASS 4** アセンブラソースプログラムを読み込み、シンボルテーブルをもとに、アセンブル作業を行い、リロケータブルバイナリをRAMエリアに作成する。リロケータブルバイナリが作成された後にfilenameで指定する出力ファイルにリロケータブルバイナリファイルを出力する。リロケータブルバイナリファイル上のコードのフォーマットは、命令単位に定義状態を示すフレーム、シンボルフレーム、オペコード、オペランドから構成される。

アセンブラは以上の作業を機械的に実行するだけであるからエラーメッセージが表示された場合の修正、変更などは、エディタに戻ってソースファイルを編集し直すことになる。

2-2 アセンブラ言語規約

アセンブラソースプログラムは、アセンブラ言語規約に従った文法で記述されなくてはならない。この節では、アセンブラソースプログラムの文構造、文を構成する言語規約について解説を行う。

アセンブラソースプログラムは、そのアセンブル単位であるアセンブラソースプログラムユニットによって構成される。アセンブラソースプログラムユニットとは、END文で終了する1つのソースプログラムであるが、アセンブラは、このプログラムをアセンブル単位としてアセンブル作業を実行して、リロケータブルバイナリファイルユニットを出力することになる。アセンブラソースプログラムが複数のアセンブラソースプログラムユニットから成る時は、アセンブラ出力のそれぞれのリロケータブルバイナリファイルユニットをロードでリンクして構成することになる。

アセンブル単位としての1つのアセンブラソースプログラムユニットは次の各文要素より構成される。

	Z80 インストラクションニモニックコード
	ラベルシンボル
	コメント文 (注釈文)
擬似命令	{ 定義文
	{ エントリ文
	{ リロケート文
	{ スキップ文 (ホーム文)
擬似命令	エンド文

このうちコメント文(注釈文)は、プログラマが適宜置くことのできるものであるが、これはプログラム自体には何ら影響せず、リロケータブルバイナリファイルには情報は残されない。アセンブラソースプログラムユニットは、擬似命令ENDによるエンド文で終わらなくてはならない。

Z80 インストラクションニモニックコードとは、文字通りZ80アセンブリ言語による命令コードのことであり、プログラムの本文を構成するものである。Z80インストラクションニモニックコードは、SYSTEM PROGRAM 別冊 "**Z80 PROGRAMMING MANUAL**" で使用されているコードを用いる。

即ち、最大4桁までのオペコード (CALLとかJPとか)、セパレータ (スペース、コンマなど) およびオペランドの各要素からなる。

ラベルシンボルは、マクロアセンブラで、アドレスまたはデータをシンボリックに表現するためのものであり、ニモニックコードの前のラベル欄に置かれ、セパレータ ":" によって命令文から区別される。または命令文のオペランド中に置かれてシンボル参照が行われる。

ラベルシンボルは、最大6文字までが有効である。7文字以上を使用した場合、7文字目以降はシンボルの識別に関係しない。たとえば、ABCDEFGHとABCDEFHは同一のシンボルと見做される。

ラベルシンボルに使用する文字は通常、英数字であるが、セパレータまたは特殊記号として用いられる文字以外の文字も使用することができる。

コメント文は、セパレータ ";" 以降、CR コードまでの文である。プログラム上では注釈としての意味をもつだけである。

擬似命令は、2-4項で詳しく説明される一群のアセンブラ自体に対する命令であり、Z80インストラクションニモニックコードと同様の欄に記述される。擬似命令には、定義文、エントリ宣言文、リロケート文、スキップ文などがある。

エンド文は、擬似命令のうちの1つであるが、アセンブラソースプログラムユニットはこのEND文によって終わらなくてはならない。

文字，記号 (character)

アセンブラソースプログラムで使用される文字は，英数字，特殊記号，その他のキャラクタであり，このうち特殊記号はアセンブラに機能的に働きかけるものである（セパレータ ":", ";", "CR", "SPACE" コードなどがそれである）。

前頁に示した，アセンブラソースプログラムの各文要素は，これらの文字，記号から構成される。

1) 英文字 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

シンボルや、インストラクションニモニックコードを表現するために用いられる。また、A～Fの6文字は16進の数値としても使用される。またDはdecimal (10進), Hはhexa (16進) の意味にも使われる。

2) 数字 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

定数 (10進数または16進数) や、シンボルを表現するために用いられる。定数が、10進表現であるか16進表現であるかは、後に示す定数規約の約束に従って区別される。

3) スペース (空白, "SPACE" コード)

テキストエディタのTコマンドでソースリストを表示すると、スペースはそのまま表示されるが、アセンブラでは、コメント文中以外ではセパレータとなり、アセンブルリスト表示でタブレーション機能を持つ。スペースコードがセパレータとなるのは、オペコードとオペランドの間、およびオペランドとコメント欄の間 (或いは、オペコードとコメント欄の間) に置かれた場合である。

(例)	OR	SP	F0H	SP	;A←X0	} エディタリスト
	XYZ:	PUSH	SP	AF		
	ADD	SP	HL, BC	SP	;BC=COUNT	
					↓	
	XYZ:	OR	F0H		;A←X0	} アセンブルリスト
		PUSH	AF			
		ADD	HL, BC		;BC=COUNT	
			↑		↑	
			タブセット		タブセット	

4) コロン ":"

ラベルシンボルと、命令文 (オペコードまたは擬似命令) の間に置かれた場合セパレータとなる。アセンブルリスト表示でタブレーション機能をもつ。

(例)	START:	LD	SP, START
	MAIN:	ENT	
	↑	↑	
	タブセット	タブセット	

この場合、命令文が無くてもラベルシンボルとしてアドレスを定義させることができる。(シンボルの項を参照)。

(例)	ENTRY:	←"ENTRY" は "TOP0" と同一のアドレスに定義される。
	TOP0:	PUSH HL

5) セミコロン ";"

コメント文 (注釈文) の始まりを表明するものであり、この後、行の終りまではプログラムには全く関係しない。行の先頭または、コメント欄の先頭に用いる。

(例)	;	} 行の全体がコメント
	; SAMPLE PROGRAM	
	;	
	CMMNT: ENT	
		; COMMENT
		コメント欄

6) キャリッジリターン (**CR** コード)

行の終りを示す。

7) その他の特殊記号 +- '() ,

+- '() , などは特殊記号として、命令文中で使用される。

8) その他のキャラクタ

システムに用意されている、その他のキャラクタ、たとえばグラフィックパターンやカナ文字などは、コメント欄、ラベルシンボルなどに使用することもできるが、一般には使用しない。

カーソルコントロール用のキャラクタを、ソースプログラム中で記述すると、テレビ画面のリスト表示の際に、カーソルコントロールが実行されてしまうこともある。(たとえば、"**C**"コードを使っていると、そのリスト表示の際、画面がクリアされ、カーソルホームが実行される。それを避けるために、キャラクタ"**C**"を用いずに、アスキーコード16Hを用いることができる)

行 (line)

アセンブラソースプログラムの1行は、英数字、記号などで構成され、キャリッジリターンで区切られる。1行中に含まれる文は、コメント文を除くと、Z80インストラクション命令文、擬似命令文、エンド文、もしくはスキップによる空白、のいずれか1つの文である。

1行は、アセンブルリスト表示の際に、その構成要素にしたがったタブセットによって配置される。(P.14のアセンブルリスト表示を参照)

シンボル (symbol)

シンボルは、特殊記号以外の文字、記号を用いて作ることができるが、一般には英数字を用いる。シンボルは、6文字以内で構成されなくてはならない。7文字以上のシンボルを用いても、7文字目以降はアセンブラでは無視される。

(例)	よい例	ABC	START	BUFFER	50STEP	
	悪い例	(ABC)	,HL	IY+3	XYZ+3	←特殊記号を用いている。
	7文字以上	COMPARE0	←	COMPARE1	←	同一のシンボル"COMPARE"として取り扱われる。

シンボルのデータ定義(1バイトまたは2バイトデータ)は擬似命令EQUによって行われる。

(例)	ABC :	EQU	3
	CR :	EQU	0DH
	VRAM0 :	EQU	D000H

シンボルをリロケータブルアドレスに定義するには、命令文の前に、セパレータ": "を置いて定義すればよい。グローバルシンボルとして定義するには、擬似命令ENTを用いる。

(例)	RLDR :	ENT
	RLDR0 :	PUSH HL

シンボルをオペランドで用いる場合、たとえば、CALL ABCという命令の場合、アセンブラは、オペランド"ABC"をはじめシンボルとして、シンボルテーブルを検索する。シンボルテーブルに"ABC"が見つからなかった場合は、16進データ"0ABCH"と見做して、0ABC番地をコールすることになる。

シンボルを参照する場合(即ち、オペランドで使用する場合)、そのシンボルは同一のアセンブラソースプログラムユニットで定義されているか、外部ユニット中でグローバル定義がなされていなければならない。そうでない場合、シンボル値は、未定義のままバイナリコード化される。

一度定義されたシンボルを再度定義することはできない。

シンボルのリロケータブルアドレス定義には次のような使い方もできる

(例)

ABCD :	ENT	}	シンボル " ABCD " " EFGH " " IJK "
EFGH :	ENT		はいずれも、LD A, B のオペコードア
IJK :	LD A, B		ドレスに定義される。このうち " ABCD "
			と " EFGH " はグローバルシンボルである。
ABCD :		}	上と異なる点は、" ABCD " " EFGH "
EFGH :			はグローバルシンボルではない点である。
IJK :	LD A, B		

(注) 外部宣言 (ENT, EQU) に使われるシンボルについては、外部からオフセットをつけた参照を行うことはできない。

(例)

```
XYZ : EQU 6000H
ABC : ENT
      LD A, B
      LD HL, XYZ+3 ← 不可
      JP DEF+3 ← 不可
DEF : ENT
      JP ABC+1 ← 不可
      LD DE, XYZ+10 ← 不可
      JP ABC
      END
```

定数 (constant)

定数には、10進数と16進数とがある。符号は、" + " " - " を用いることができるが、符号の無い場合は " + " の省略形と見做す。

アセンブラは定数 (キャラクタは 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F + - D H から構成される) を読み、数字だけで構成されている時は、10進と見做す。また最後の桁が " D " で他の桁がすべて数字の場合も10進と見做す。

(例) 次の定数はいずれも10進数である。

```
23 999 +3 -62 16D 0003D
                16    3
```

それ以外の場合は16進数と見做すが、原則として16進数の場合は、最後に " H " をつけなくてはならない。

(例) 次の定数はいずれも16進数である。

```
2AH CDH +01H -BH 0010H 00ADH 00H
```

2-3 アセンブルリストとアセンブラメッセージ

アセンブラのPASS 2, PASS 3 を実行すると、それぞれテレビ画面上、オプションプリンタ上へアセンブルリストがタイプアウトされる。アセンブルリストを検討することは、アセンブラプログラミングで最も重要な過程の1つであると言える。即ち、作成したアセンブラソースプログラム中に誤りがないかどうか、あるいは、所望の機械語コードが得られているか等の基本的なチェックを行うものだからである。

アセンブラは、アセンブラソースプログラムユニットをアセンブルして、アセンブルリスト上へ、ラインナンバ、相対アドレス、リロケータブルバイナリコード、アセンブラメッセージ、アセンブラソースプログラム（ラベルシンボル、Z80インストラクションニモニクコード、コメント文）を表示する。またアセンブルリストは、ページングが行われ、1ページに50行表示されると改ページされる。各行は、一般に80桁/行の形式で表示が行われ、テレビ画面上では1行が、実際には2行にわたって表示されるが、オプションプリンタは80桁のラインプリンタであるから1行1ラインに表示される。

アセンブルリストの構成を次に示す。

ラインナンバ	相対アドレス ↓	リロケータブルバイナリコード ↓	アセンブラメッセージ ↓	ラベル欄	オペコード	オペラント	コメント欄
							<input type="checkbox"/> ページングの際この表示がなされる。
**	Z80	ASSEMBLER	SP-2101	PAGE	01	**	
01	0000						
02	0000					ASSEMBLE LIST SAMPLE	
03	0000						
04	0000					REL 2000H	; RELOCATION
05	2000	P				LETNL: EQU 0006H	
06	2000	P				MSG: EQU 0015H	
07	2000						
08	2000					START: ENT	; ENTRY FROM UNIT#1
09	2000					MAIN: ENT	; ENTRY FROM UNIT#2
10	2000	310020				LD SP,START	; INITIAL STACK POINTER
11	2003	210000	E			LD HL,TEMPO	
12	2006	DD210000	E			LD IX,TEMP1	
13	200A	DD360000	EE	MAIN0:		LD (IX+CONST0),CONST1	; CONST1=F
14	200E	00	Q			XOA A	; A<--00
:	:	:	:	:	:	:	:
47	205A	1A		MAIN7:		LD A,(DE)	
48	205B	B7				OR A	
49	205C	2000	V			JR NZ,COMP	; EXCHANG DE,HL
50	205E	EB		MAIN8:		EX DE,HL	
**	Z80	ASSEMBLER	SP-2101	PAGE	02	**	<input type="checkbox"/> 前ページが50行になると改ページされる。

ラベル欄、オペコード欄、オペラント欄、コメント欄のそれぞれにタブセットが行われていることがわかる。テレビ画面へのリスト表示では、ラインナンバからアセンブラメッセージ欄までが第1行目に表示され、ラベル欄からコメント欄までが第2行目に表示される。(オペラントまたはコメント欄の長さによって3行以上になることもある。)

従って、例えば上のリストのラインナンバ13の行は、テレビ画面上では次のように表示される。

```
13 200A DD360000 EE
    MAIN0: LD (IX+CONST0),CONST1 ; CONST1=F
```

アセンブルリスト上のアセンブラメッセージ欄に表示されるメッセージは、アセンブル作業を実行した際に検出された、アセンブルソースプログラムユニット中の誤り、あるいは定義状態を指摘しておくべき点について行われる。プログラマは、これらのアセンブラメッセージによって、リロケータブルバイナリに登録される時の定義状態、ソースプログラム中のエラー等の情報を得る。

——定義状態を示すメッセージ——

E (External)

エクスターナルシンボル参照が行われていることを示すメッセージである。即ち、オペランドで参照しているラベルシンボルがそのアセンブラソースプログラムユニット中に定義されていないことを示す。

従って、E表示のなされたラベルシンボルは、外部アセンブラソースプログラムユニット中で、グローバルシンボルとしてのエントリ宣言（擬似命令 ENT P.17 参照）がなされていなければならない。外部プログラムユニットとローダでリンクされて、はじめてラベルシンボルの参照が成立することになる。

エクスターナルシンボル参照が成立せず、未定義のままバイナリプログラムを得た場合、未定義の1バイトデータは"00"、2バイトデータ（またはアドレス）は"FFFF"となる。

```
(例)      E   LD   B, CONST0
           ↑
           | 1バイトデータ "CONST0" が未定義である。
E         CALL SORT
           ↑
           | アドレス "SORT" が未定義である。
EE      BIT   TOP, (IY+FLAG)
           ↑
           | 1バイトデータ "FLAG" が未定義である。
           |
           | 1バイトデータ "TOP" が未定義である。
```

P (Phase)

擬似命令 EQU (P.19参照) によって定数が定義されたラベルシンボルを表わす。P表示のなされたラベルシンボルは、外部ファイルによって参照することもできるが、そのリンキングには条件が付随する。(P.61参照)

P表示は、PASS 1 と異ったラベル値が検出された場合も行われる。

```
(例)      P      LETNL: EQU 0006H
           P      DATA1: EQU 3
           ↑
           | "LETNL", "DATA1" が EQU によって定義されていることを示す。
```

P表示は、アセンブラメッセージ欄ではなく、リロケータブルバイナリコードの欄に表示される。

——エラーメッセージ——

C (illegal Character error)

オペランドに、アセンブラ規格外のキャラクタが記述されたことを示す。

```
(例)      C   JP  +1000-3
```

F (Format error)

命令のフォーマットが異なることを示す。

N (Non label error)

擬似命令 ENT, EQU でラベルシンボルがないことを示す。

```
(例)      N      EQU 0012H
           |
           | ラベルシンボルがない。
```

L (erroneous Label error)

アセンブラ規格外のラベルシンボルが記述されたことを示す。

(例) L JR XYZ

← "XYZ" は該当アセンブラソースプログラムユニット中にはない。

JR, DJNZ コマンドでは外部シンボルの参照を行うことはできない。該当プログラム中にな
いラベルが参照されると、外部シンボル参照と見做して "L" 表示を行う。

L CONT1 : EQU CONT2

EQU 命令ではオペランドにラベルを用いることはできない。

M (Multiple label error)

該当アセンブラソースプログラムユニット中で、同じラベルシンボルを2回以上定義した。

(例) M ABC : LD DE, BUFFER

 }

M ABC : ENT

← "ABC" が重ねて定義されていることを示す。

O (erroneous Operand)

アセンブラ規格外のオペランドが記述されたことを示す。

Q (Questionable mnemonic)

命令のパターンが合わないことを示す。

(例) Q CAL XYZ

CALL XYZ としなくてはならない。

Q PSH B

PUSH BC としなくてはならない。

S (String error)

擬似命令 DEFM で、"'" が足りない。

(例) S DEFM GAME OVER

DEFM 'GAME OVER' としなくてはならない。

V (Value over)

オペランドに、命令規格を越えた値が記述されたことを示す。

(例) V LD A, FF8H

V SET 8, A

V JR -130

2-4 アセンブラ擬似命令の考え方

擬似命令は、Z80命令セットとは異なり、アセンブラに対する命令である。アセンブル作業に指示を与えるだけで、命令そのものがZ80機械語に変換されることはない。ただし、DEFB、DEFW、DEFM命令では、そのオペランドが機械語に変換されることはある。その他の擬似命令は、ラベルシンボルを有効に使ったりアセンブルリストの様式を決めるなどのために用意されている。

ENT (entry)

ラベルシンボルの、グローバルシンボルとしてのエントリ宣言命令である。即ち、幾つかのプログラムをリンクする場合、相互に参照し合うラベルシンボルは、この宣言がなされていなくてはならない。

エントリ宣言のなされたラベルシンボルは、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリファイル中に、情報として残り、ローダでのリンク操作を可能にするのである。また、シンボリックデバッグでは、このラベルシンボルを用いた、シンボリックなアドレス指定が可能となる。

エントリ宣言のなされていないラベルシンボルは、その1つのプログラム内でのアセンブル作業に寄与するだけであり、リロケータブルバイナリファイルへ、情報が残されることはない。ただし、擬似命令EQUは、ラベルシンボルのグローバル宣言を含んでいるので、エントリ宣言は不要である。

下図は2つのプログラムユニット "GAUSS-MAIN" と "GAUSS-SR" 間でのラベルシンボルの参照のようを示している。

アセンブルリスト上に示される "E" 表示は、該当プログラム中にないラベルシンボルが参照されていることを示すものであり、"external" の意味を持つ記号である。

プログラムユニット 1
"GAUSS-MAIN"

```
                                ; GAUSS-MAIN
                                ;
                                MAIN0 : ENT                ←ラベルシンボル
                                                                "MAIN0" の
                                                                エントリ宣言
                                :
                                CD0000 E                  CALL Cmplx
                                :
                                                                external表示
                                :
                                END                        ←プログラムユニットの
                                                                最後はEND文が必要
```

プログラムユニット 2
"GAUSS-SR"

```
                                ; GAUSS-SR
                                ;
                                Cmplx : ENT                ←ラベルシンボル
                                                                "Cmplx" の
                                                                エントリ宣言
                                :
                                RET
                                :
                                C30000 E                  JP    MAIN0
                                :
                                                                external表示
                                :
                                END
```

REL nn' (relocate)

アセンブラ自身が持っているリファレンスカウンタの内容に、nn'を加算する命令である。リファレンスカウンタとは、アセンブル作業に必要な、アドレスを割り振るためのカウンタであり、通常、0000から開始される。従って、通常のアセンブルリスト上に示されるアドレスは、冒頭が0000番地となって、順次オペコードのバイト数ずつカウントアップされて行く。また、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリファイルの内容もその形式となっている。それに対して、プログラムの冒頭に、たとえば

```
REL 1200H
```

といった、REL命令をおくと、アセンブル形式は、RELで指定された1200番地 (Hex) を、アセンブルバイアスとして行なわれる。目的プログラムを、最終的に1200番地から構成したい場合、目的プログラムの機械語と同一のコードを、このようにしてアセンブルリスト上に見ることができ、便利である。

注意が必要なのは、このようにREL命令を行なっているリロケータブルバイナリファイルのリロケータブルローダに入力する場合である。

リロケータブルローダで指定するアセンブルバイアスは、リロケータブルバイナリファイル中の相対アドレスに加算されるものであるから、既に、REL命令を用いて、目的とするアドレス形式のリロケータブルバイナリをアセンブラで作成している場合、ローダ側で与えるアセンブルバイアスは0000としなくてはならない。

REL命令をプログラムの冒頭でなく、中間で使用した場合は、そこでリファレンスカウンタのカウントアップが行なわれるが、擬似命令DEFSの場合と異なり、アドレスのカウントアップ (アドレスの飛び) は行なわれない。ただし、アセンブルリスト上に見られるアドレスはカウントアップされている。これは、アセンブルリスト上のアドレスとは、リファレンスカウンタの内容であり、見かけ上のアドレスに過ぎないからである。

```
*** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 ***
```

```
01 0000          ;
02 0000          ;  EXPERIMENT OF REL NN
03 0000          ;
04 0000          REL  1200H
05 1200          START: ENT
06 1200 310012   LD    SP, START  ;  INITIAL SP
07 1203 CD4700   CALL  MSTP      ;  MUSIC STOP (0047H)
```

———
アドレス表示は
RELのあとから
1200Hとなっ
ている。

EQU (equate)

ラベルシンボルを、数値データ（アドレスの場合もある）に定義する命令である。この場合、数値データとは絶対的な定数であり、10進数または16進数でなくてはならない。

通常のアセンブル過程では、オペランドにアドレスとしてラベルシンボルが用いられると、相対アドレスとして取り扱われるが、そのラベルシンボルが、EQUによって具体的に定まったアドレスに定義されていたら、アセンブル過程でその値が変化することはない。

EQU命令は、ラベルシンボルのグローバル宣言を含んでおり、ENT宣言を使用しなくても外部プログラムからの参照が可能である。しかし、この場合、EQU命令を含むプログラムユニットは他からリンクするプログラムユニットより先にロードする必要がある。

これらの特質から、たとえば次のような使い方に適切である。すなわち、次に示すようにモニタサブルーチンのアドレスや、特定の出力デバイスのI/Oポート番号などを、適当なラベルシンボルに定義するといった使い方である。但しここでアセンブラメッセージ"P"は、EQU命令によるラベルシンボルの定義がなされていることを示す。(phase)

*** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 ***

```
01 0000          ;
02 0000          ; MONITOR SUBROUTINE
03 0000          ;
04 0000 P        PRNT:    EQU  0012H
05 0000 P        PRNTS:   EQU  000CH
06 0000 P        NL:      EQU  0009H   ; 次の LETNL と異なるのはテレ
07 0000 P        LETNL:   EQU  0006H   ; ビ画面の行の先頭にカーソルが
08 0000 P        MSG:     EQU  0015H   ; あると行替えは実行されない点
09 0000 P        GETL:    EQU  0003H   ; である。
10 0000 P        GETKY:   EQU  001BH
11 0000 P        BRKEY:   EQU  001EH
12 0000 P        MELDY:   EQU  0030H
13 0000 P        BELL:    EQU  003EH
14 0000 P        XTEMP:   EQU  0041H
15 0000 P        MSTA:    EQU  0044H
16 0000 P        MSTP:    EQU  0047H
17 0000 P        TIMST:   EQU  0033H
18 0000 P        TIMRD:   EQU  003BH
19 0000          SKP  3

23 0000          ;
24 0000          ; SET PORT# : PRINTER
25 0000          ;
26 0000 P        POTFE:   EQU  FEH
27 0000 P        POTFF:   EQU  FFH
```

DEFB n (define byte)

この行の位置(アドレス)に、バイト定数 n をそのままセットする。n のかわりにバイト定数の定義されたラベルシンボルを使うこともできる。

この命令およびDEFW, DEFMなどは特に、メッセージデータ群やグラフィックデータ群を構成したり、コード変換用のテーブルやその他のデータテーブルの構成などに使用されることが多い。

次に示す例は、DEFBを用いて、メッセージ "ERROR" をアスキーコードで構成したものである。エンドマークとして0Dコードを置いているので、モニタサブルーチン 0015H を用いてメッセージアウトが可能となる。

```
13 1FF3 B7 OR A
14 1FF4 CA0000 E JP Z, READY
15 1FF7 110020 LD DE, MESGO
16 1FFA CD0000 E CALL MSG
17 1FFD C30000 E JP MAIN2
18 2000 ;
19 2000 ; MESSAGE GROUP
20 2000 ;
21 2000 MESGO: ENT ; "ERROR"
22 2000 45 DEFB 45H
23 2001 52 DEFB 52H
24 2002 52 DEFB 52H
25 2003 4F DEFB 4FH
26 2004 52 DEFB 52H
27 2005 0D DEFB 0DH
```

DEFB 'S' (define byte)

この行の位置(アドレス)に、1文字 " S " のアスキーコードをセットする。

この命令では、文字をアスキーコードに変換するので、前例のMESGOは次のように構成することもできる。

```
21 2000 MESGO: ENT ; "ERROR"
22 2000 45 DEFB 'E'
23 2001 52 DEFB 'R'
24 2002 52 DEFB 'R'
25 2003 4F DEFB 'O'
26 2004 52 DEFB 'R'
27 2005 0D DEFB 0DH
```

DEFW nn' (define word)

この行の位置(アドレス)にn', 次の位置にnをセットする。即ち、2バイトのデータをセットする命令である。nn'のかわりに、ラベルシンボルを用いることもできる。

```
39 5FF1          CMDT:  ENT          ;  COMMAND  TABLE
40 5FF1  41          DEFB  41H
41 5FF2  0053        DEFW  CMDA
42 5FF4  42          DEFB  42H
43 5FF5  1E53        DEFW  CMDB
44 5FF7  53          DEFB  53H
45 5FF8  0000  E      DEFW  CMDS
46 5FFA  0D          DEFB  0DH
47 5FFB          CONSTO: ENT
48 5FFB  0F01        DEFW  010FH
49 5FFD          CONST1: ENT
50 5FFD  660D        DEFW  0D66H
```

DEFM 'S' (define message)

この行の位置(アドレス)から、文字列S(ストリング)をアスキーコードで順次セットする。文字列Sの文字数は1から64までの範囲である。アセンブルリスト上には4文字分ずつコード化された形で表示される。

この命令を用いると、前例で用いたメッセージ"ERROR"は次のようにして作成することができる。

```
21 2000          MESGO:  ENT          ;  "ERROR"
22 2000  4552524F    DEFM  'ERROR'
23 2004  52
24 2005  0D          DEFB  0DH
```

DEFS nn' (define storage)

この行の位置(アドレス)から、nn'バイト分だけメモリ領域を確保する。

この命令では、リファレンスカウンタにnn'バイト加算し、同時に該当するアドレスの範囲内を、未定義のまま飛ばす。

(RELの場合は、単にリファレンスカウンタにnn'バイトを加算するだけで、メモリ領域の確保は行なわれない。)

たとえば、バッファとして用いるエリアを構成する場合に次のような使用法が考えられる。

```
02 4BB8          TEMPO:  ENT           ; BUFFER A
03 4BB8          DEFS    1
04 4BB9          TEMP1:  ENT           ; BUFFER B
05 4BB9          DEFS    2
06 4BBB          TEMP2:  ENT           ; BUFFER C
07 4BBB          DEFS    2
08 4BBD          TEMP3:  ENT           ; BUFFER D
09 4BBD          DEFS   128
10 4C3D          BFFR:   ENT           ; BUFFER E
11 4C3D          DEFS    A
12 4C47          BUFFER: ENT           ; BUFFER F
13 4C47         DEFS    2
```

アドレスがDEFSで指定された値(10進数または16進数)だけカウントアップされているのがわかる。

SKP n (skip n lines)

アセンブルリストを出力する場合に、n行ぶんだけ行送り (line feed) をする。これによってリスト表示を適当に区切り、見易くすることができる。

```
30          COMMON: ENT          ; NORMAL RETURN
31 3BB8 AF          XOR A          ; A<---00
32 3BB9 32B84B      LD (TEMPO), A ; CLEAR CMD BUFFER
33 3BBC 110020      LD DE, MESGO ; "READY"
34 3BBF C9          RET
35 3BC0            SKP 3

39 3BC0            ;
40 3BC0            ; ABNORMAL RETURN
41 3BC0            ;
42 3BC0            ABNRET: ENT          ; SET INVALID MODE
```

} 3行分の行送り
が行なわれる

SKP H (skip home)

アセンブルリストを出力する場合に、ページ送りをする。

END (end)

1つのソースプログラムユニットの終端を宣言する。ソースプログラムユニットは必ずこのEND文で終了しなければならない。END文が無いと、アセンブル作業が完了されないことになる。

アセンブラのPASS1で、END文の無いソースファイルを読み出した場合

END ?

の表示がなされる。

2 — 5 アセンブラの各PASS

PASS 1

ソースファイル(テキストエディタ出力のカセットファイル)を読み込み、シンボルテーブルを作成する。PASS 2からPASS 4までのアセンブル作業は、2通りの方法で行うことができる。すなわち、ソースプログラムの読み込みをカセットファイルに対して行うか、RAMエリアにローディングされたソースプログラムに対して行うかの2通りであり、PASS 1で、どちらの方法を用いるか選択する。後者を選ぶと、PASS 1の実行時に、シンボルテーブルの作成と並行して、ソースファイルのRAMエリアへのローディングも行われる。

```
PASS 1
CASSETTE (1), RAM (2) ?1
FILENAME? GAUSS MAIN CR
↓ PLAY
FOUND GAUSS MAIN
LOADING GAUSS MAIN
```

ソースファイル "GAUSS MAIN" の読み込みを行い、アセンブル作業に必要なシンボルテーブルを作成せよ。アセンブル作業は、CASSETTE、すなわち各PASSで読み込むソースプログラムを、カセットファイルとして行う。

```
PASS 1
CASSETTE (1), RAM (2) ?2
FILENAME? GAUSS S-R CR
↓ PLAY
FOUND GAUSS S-R
LOADING GAUSS S-R
```

ソースファイル "GAUSS S-R" の読み込みを行い、アセンブル作業に必要なシンボルテーブルを作成せよ。アセンブル作業は、RAM、すなわち各PASSで読み込むソースプログラムを、RAMエリアにローディングされたソースプログラムとして行う。従って、ソースファイル "GAUSS S-R" のRAMエリアへのローディングも実行せよ。

—— "PASS" のコマンド待ちに、1を入力する。ソースプログラムのアセンブル作業は、必ずPASS 1によって開始されなければならない。

PASS 1を行う時、システムは一担RAMエリアをクリアし前のアセンブル作業で使用したシンボルテーブルなどをシステムから取り除いた上でソースファイルの読み込みを行うことになる。

—— システムは、"CASSETTE (1), RAM (2)" の表示を行い、アセンブル作業を、どちらの方法で行うかを訊く。CASSETTEを用いて、各パスでソースファイルの読み込みを行う場合には"1"を指定する。あるいはRAMを用いて、PASS 1でカセットファイルのRAMエリアへのローディングを実行してアセンブル作業を行うには"2"を指定する。

ソースプログラムが、システムのRAMエリアの大きさに対して、そう大きくない場合は、通常アセンブル作業はRAMを用いて行う。すなわち、ソースプログラムをロードし、PASS 4でリロケータブルバイナリをメモリ内に構成するのに十分なRAMエリアがある時は、そのエリアにソースプログラムをロードしておいて、他のPASSでは、いちいちカセットファイルの読み込みを行わなくて済むからである。

ソースプログラムが大きくて"RAM"の方法が使えない場合、CASSETTEの方法をとる。この場合システムは、他の各PASSに於いて、カセットファイルを一定バイトずつ読み込み、アセンブル作業を進めること

になる。一般に、ソースファイル中のデータのバイト数とリロケータブルバイナリファイル中のデータのバイト数とでは、リロケータブルバイナリの方がずっとバイト数が小さいので、2通りの方法でそれぞれアセンブルできるファイルの大きさはかなりのひらきがある。

—アセンブル作業の方法を指定すると、システムは "FILENAME?" と表示して読み込むソースファイルのファイル名の指定を待つ。

—ファイル名を指定したら **CR** キーを押す。

—**CR** キーが押されたら、PLAYボタンを押すよう指示される。

—PLAYボタンを押すと、ファイル名で指定されたソースファイルを見つけ出し、読み込みを始める。ファイル名が指定されていない場合は、最初に見つけ出したソースファイルの読み込みを行う。

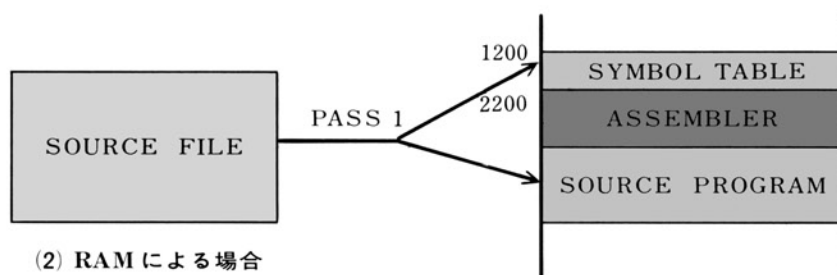
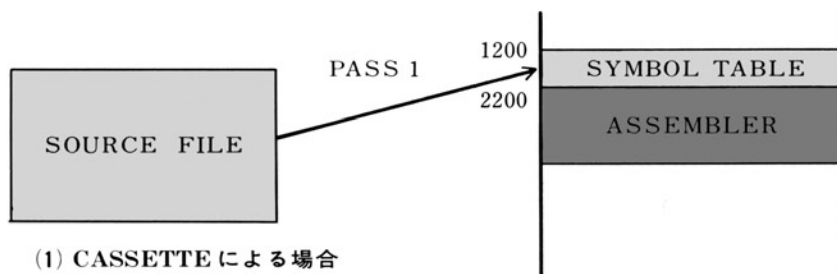
—アセンブル作業は、各PASSについて、END文によって終了する。従って、各ソースプログラムユニットは最後にEND文が置かれていなくてはならない。

END文の無いソースファイルを読み込んだ場合、"END?" の表示がなされる。

—ソースファイルの読み込みを中止するには **SHIFT BREAK** を押す。

—PASS 1 を終了すると、次のPASSの指定を待つ。

—PASS 1 の実行形態を下図に示す。ソースファイルを読み込んで作成するシンボルテーブルの容量は約4Kバイト弱であり、メモリマップ上で、アセンブラの前(1200から2100)に置かれている。従って、ソースプログラムで使用できるシンボルの総数には限度があることになる。



—右の写真は、アセンブラをロードし、PASS 1で、CASSETTEの方法を指定してソースファイル "GAUSS MAIN" の読み込みを行うもようを示している。

```

** MONITOR SP-1002 **
*LOAD
↓ PLAY
LOADING Z80 ASSEMBLER
PASS 1
CASSETTE(1),RAM(2) ?1
FILENAME?GAUSS MAIN
↓ PLAY
FOUND GAUSS MAIN
LOADING GAUSS MAIN

PASS █

```

PASS 2

ソースプログラムをアセンブルして、アセンブルリストをテレビ画面上に表示する。アセンブルリストは、2—3項で述べたように、ページ、ラインナンバ、相対アドレス、16進機械語、アセンブラメッセージ、アセンブラソースプログラム(ラベル、ニモニック、データ、注釈)の順に各欄に表示されるが、テレビ画面上ではそれぞれ2行にわたって表示が行われる。アセンブリ語ソースプログラムと機械語との対照、アセンブラメッセージの参照など、アセンブラプログラミングで最も重要なチェック過程の一つである。

PASS 2

FILENAME? GAUSS MAIN **[CR]**

↓ PLAY

アセンブル作業を実行して、アセンブルリストをテレビ画面へ出力せよ

読み込みを行うカセットソースファイルは " GAUSS
MAIN " である

(CASSETTE の場合)

PASS 2

RAM エリアのアセンブラソースプログラムをアセンブルして、アセンブルリストをテレビ画面に出力せよ

(RAM の場合)

—— " PASS " のコマンド待ちに、2を入力する。

—— PASS 1 で、アセンブル作業の方法を CASSETTE に選んだ場合、システムは、ソースファイルの読み込みのために、読み込むべきファイルネームの指定を待つ。

ファイルネームを指定し、**[CR]** キーを押すと、PLAY ボタンを押すよう指示される。

PLAY ボタンを押すと、システムは読み込むべきソースファイルを見つけ出してソースプログラムを読み込み、アセンブル作業を始める。ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したソースファイルの読み込みを始める。

—— ソースファイルは256バイトずつ読み込まれてアセンブル作業が行われ、テレビ画面上へアセンブルリストの表示が行われる。(カセットレコーダは動いたり止ったりすることになる)

テレビ画面へのリスト表示は、**[SPACE]** キーにより中断、続行が可能であるから、任意の位置のリスト表示を詳しく検討することができる。

—— PASS 1 で、アセンブル作業の方法を RAM に選んだ場合は、即座にアセンブルリストの表示が開始される。リスト表示の中断、続行は、**[SPACE]** キーによる。

—— PASS 2 を中止する場合 **[SHIFT] [BREAK]** を押す。

—— 右の写真は、PASS 1 で CASSETTE による方法を指定し、ソースファイル " GAUSS MAIN " のシンボルテーブルを作成した後に、PASS 2 を実行する時のもようを示す。

RAM の方法では、PASS 2 を入力すると直ちに、アセンブルリストの表示が開始される。

```
PASS 1
CASSETTE(1),RAM(2) ?1
FILENAME?GAUSS MAIN
↓ PLAY
FOUND GAUSS MAIN
LOADING GAUSS MAIN

PASS 2
FILENAME?GAUSS MAIN
↓ PLAY
```

PASS 3

ソースプログラムをアセンブルして、アSEMBルリストをオプションのプリンタ上へタイプアウトする。アSEMBルリストは、2—3項で述べたように、ページ、ラインナンバ、相対アドレス、16進機械語、アSEMBラメッセージ、アSEMBラソースプログラムの順に各欄に表示される。その場合、オプションプリンタは80桁のプリンタであるから、テレビ画面への2行にわたる表示も1行で行われる。プリンタへの出力は、アSEMBルリストのハードコピーを得るためのものであるから、プログラムの詳細な検討はテレビ画面上のリストを用いるよりも容易となる。

PASS 3

FILENAME?GAUSS MAIN **CR**

↓ PLAY

アSEMBル作業を実行して、アSEMBルリストをオプションプリンタへ出力せよ
読み込みを行うカセットソースファイルは "GAUSS MAIN" である
(CASSETTE の場合)

PASS 3

RAM エリアのアSEMBラソースプログラムをアSEMBルして、アSEMBルリストをオプションプリンタへ出力せよ
(RAM の場合)

—— "PASS" のコマンド待ちに、3を入力する。

—— PASS 1 でアSEMBル作業の方法を CASSETTE に選んだ場合、システムはソースファイルの読み込みのために、読み込むべきファイルネームの指定を待つ。

ファイルネームを指定し、**CR** キーを押すと、PLAY ボタンを押すよう指示される。

PLAY ボタンを押すと、システムは読み込むべきソースファイルを見つけ出してソースプログラムを読み込み、アSEMBル作業を始める。ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したソースファイルの読み込みを始める。

—— ソースファイルの読み込みは256バイトずつ行われる。

—— PASS 1 でアSEMBル作業の方法を RAM に選んだ場合は、即座にアSEMBルリストのプリンタ上へのタイプアウトが開始される。

—— PASS 3 ではプリンタのトラブルによるメッセージとして次のものがある。

NO POWER OR NO CONNECTION (PRINTER)

……………プリンタが OFF あるいは、接続されていない場合。

ALARM (PRINTER)

……………メカ的なトラブルが発生した場合。

PAPER EMPTY (PRINTER) ……………プリンタ用紙ぎれの状態。

—— プリンタへのリスティングを中止するには、**SHIFT** **BREAK** キーを押す。

— オプションの放電プリンタ (MZ-80 P 2) によるアセンブルリスト出力例を次に示す。このサンプルは、16 行のソースプログラムになっている。PAGE 01 にこのプログラムのアセンブルリストがタイプアウトされ、PAGE 02 に、シンボルテーブルが表示される。(1 ページは50行であるから、下図は、各ページの一部分を示しているに過ぎない)

実際の動作では、プリンタは更にもう 1 ページ分ページ送りを実行して止まり、システムは " PASS " のコマンド待ちに戻る。

```

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **

01 0000          ;
02 0000          ; ASSEMBLER LIST SAMPLE
03 0000          ;
04 0000          ;
05 1200          REL      1200H
06 1200          MAIN1:  ENT
07 1200          LD       SP,START      ;INITIAL STACK POINTER
08 1203          CD4700  CALL    MSTP      ;MUSIC STOP
09 1206          3E05    LD       A,5
10 1208          CD0000          CALL    XTEMP      ;SET TEMPO TO 5
11 120B          CD0000          CALL    CLTBL      ;CLEAR TABLE
12 120E          00          XOA      A
13 120F          321212          LD       (?TABP),A      ;INITIAL I/O #1
14 1212          P          EQU      0047H      ;MUSIC STOP (MONITOR)
15 1212          ?TABP:  DEFS     1
16 1213          END

```

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 02 **

```
?TABP 1212 MAIN1 1200 MSTP 0047 START 1200
```

■ 上に示したアセンブルリストについて次のことを検討せよ

- 1) アセンブルリストの各欄は、それぞれ何桁となっているか。
- 2) 相対アドレスは、何番地から開始されているか。
- 3) REL コマンドが置かれていると、相対アドレスはどのように変わるか。
- 4) " E " 表示のある外部シンボルを参照する命令では、機械語オペランドはどうなっているか。
- 5) " Q " 表示のある命令では、オペコード欄はどうなっているか。
- 6) EQU によるシンボル定義でのメッセージ " P " は、どの位置になされているか。また、そこで定義されたシンボルは、確かに絶対アドレスとなっているか調べよ。(CALL MSTP 命令の機械語オペランド、および、シンボルテーブルを調べよ。)

PASS 4

ソースプログラムをアセンブルして、カセットファイルへリロケータブルバイナリを出力する。リロケータブルバイナリの内容は、アセンブルリストにタイプアウトされた機械語コードおよび、その命令の定義状態を示すインフォメーション、グローバルシンボル等のデータベースによって構成されている。

```
PASS 4
FILENAME?GAUSS MAIN CR
↓ PLAY
FOUND GAUSS MAIN
LOADING GAUSS MAIN
OK
FILENAME?GAUSS MAIN/RB CR
↓ RECORD.PLAY
WRITING GAUSS MAIN/RB
```

アセンブル作業を実行して、リロケータブルバイナリファイルを出力せよ
読み込みを行うカセットファイルは "GAUSS MAIN" である
出力リロケータブルバイナリファイル名は "GAUSS MAIN/RB" とする
(CASSETTEの場合)

```
PASS 4
FILENAME?GAUSS MAIN/RB CR
↓ RECORD.PLAY
WRITING GAUSS MAIN/RB
```

アセンブル作業を実行して、リロケータブルバイナリファイルを出力せよ
出力ファイル名は "GAUSS MAIN/RB" とする。
(RAMの場合)

—— "PASS" のコマンド待ちに、4を入力する。

—— PASS 1でアセンブル作業の方法をCASSETTEに選んでいる場合、システムは、一担RAMエリアにリロケータブルバイナリを作成するために "FILENAME?" と表示して読み込むべきソースファイル名の指定を待つ。

ファイルネームを指定し、**CR** キーを押すと、PLAYボタンを押すよう指示される。

PLAYボタンを押すと、システムは読み込むべきソースファイルを見つけ出してソースプログラムを読み込み、アセンブル作業を始める。

—— ソースファイルの読み込みは256バイトずつ行われる。

—— PASS 1でアセンブル作業の方法をRAMに選んでいる場合は、RAMエリアのソースプログラムをアセンブルし、リロケータブルバイナリを作成する。コマンドを与えて暫くの間、システムの応答が途切れるように見えるが、この間は一担ソースプログラムの全体をアセンブルしてRAMエリアにリロケータブルバイナリを構成している過程である。

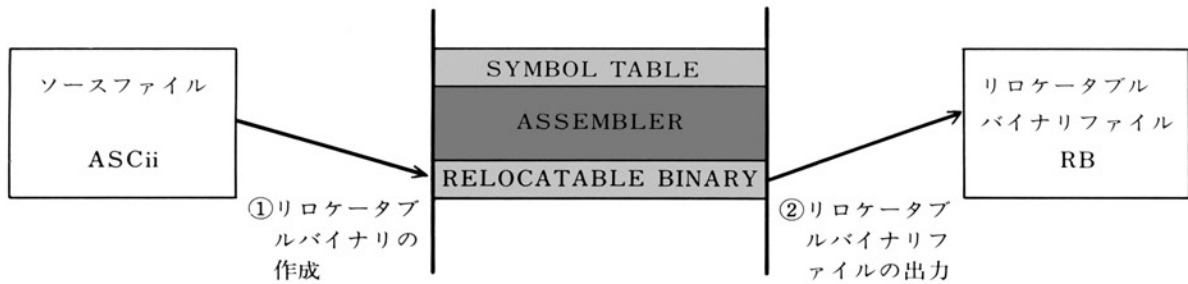
—— RAMエリア内に、リロケータブルバイナリが構成されると、システムは "FILENAME?" と表示して、出力するリロケータブルバイナリファイルのファイルネームの指定を待つ。

—— ファイルネームを指定し、**CR** キーを押すと、システムは、RECORDボタンとPLAYを押すよう指示する。

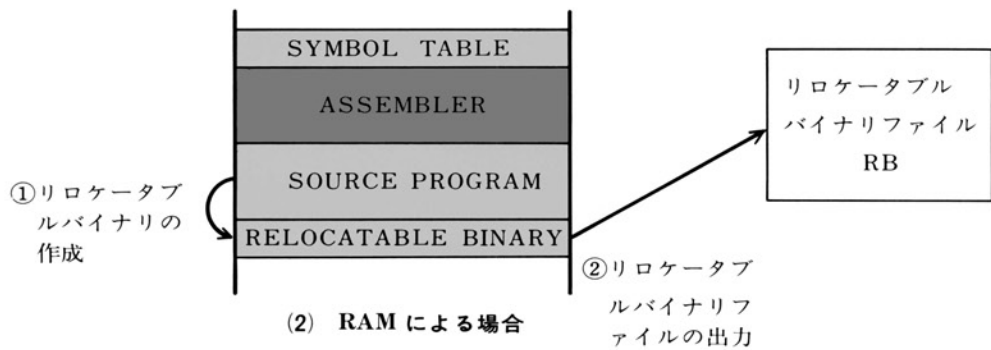
—— RECORDおよびPLAYボタンを押すと、リロケータブルバイナリにファイルネームを付けて、カセットファイルへ出力する。

—— コマンドを中止するには、**SHIFT** **BREAK** を押す。

—PASS 4 の実行形態を下図に示す。CASSETTE, RAM のいずれの方法をとる場合も、はじめに、ソースプログラムを読み込みアセンブルしてリロケートブルバイナリを RAM エリアに構成する過程があり、それが終わったら、リロケートブルバイナリをカセットファイルへ出力する過程が来る。



(1) CASSETTE による場合



(2) RAM による場合

〔参考〕

システムプログラムでは、アセンブリ語によるソースファイルから目的ファイルまで、数種類のファイルが用いられるので、ファイルの種類を示す記号をファイルネームに加えておくと便利である。

たとえば、エディタ出力のソースファイルには "ASCii" または "SOURCE", アセンブラ出力のリロケートブルバイナリファイルには "RB" または "REL", ロータ出力の目的プログラムには "OBJ" あるいは "BINARY", "SAVE", デバッガ出力のバイナリには "DEB" などという記号が考えられる。

第 3 章

TEXT EDITOR

SP-2201

3-1 テキストエディタ概要

テキストエディタはアセンブラソースファイルを作成する。あるいは、作成されたファイル形式のアスキーデータを入力して、修正、編集を行ない、更新されたアセンブラソースファイルを出力する。

データの修正、編集は、エディタとプログラマの対話形式によって実行される。

ソースプログラムは、アセンブリ言語、アセンブラ規約に従った文法で作成されなければならない。ソースプログラムはアスキーコードでコード化され、各行の区切りは、キャリジリターンコードである。ソースプログラムはEND文によって終了しなくてはならない。

修正、編集を行うための機能として、次のような作業を行うことができる。

挿入 (insertion)

削除 (deletion)

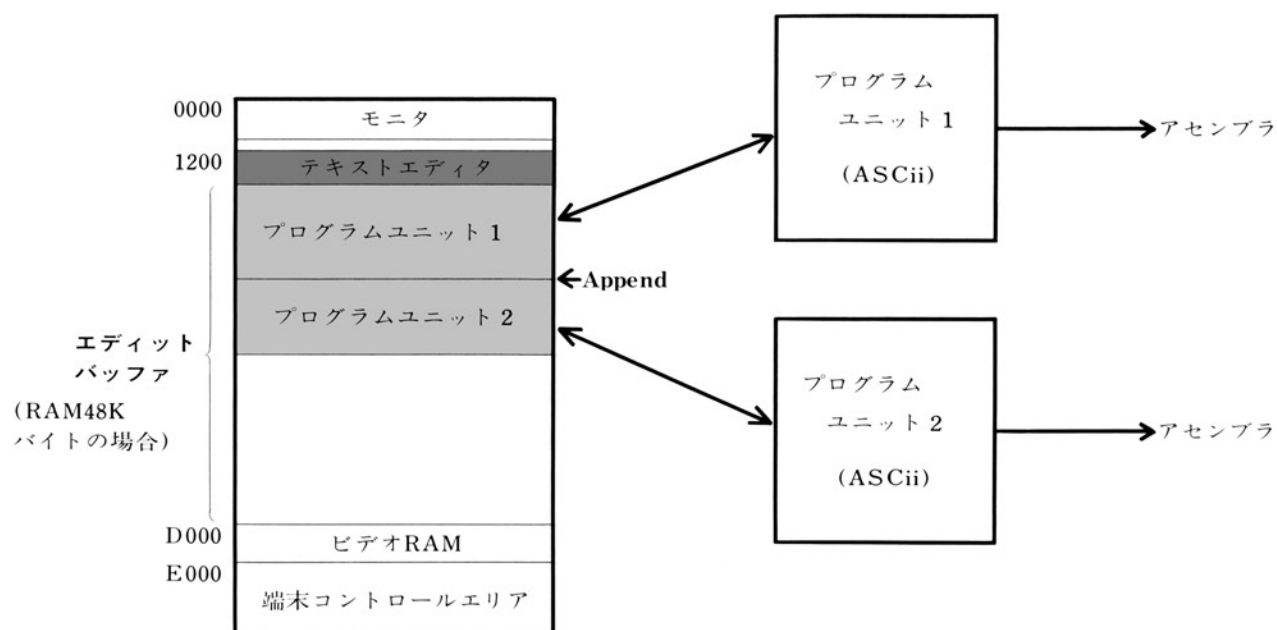
変更 (change)

エディットバッファ内に入力されたデータは、行 (line) と欄 (column) との2次元に構成され、各行には、エディットバッファの先頭より、順次番号が付され、これを、ラインナンバ (line number) と呼ぶ。

エディットバッファ内の修正箇所は、キャラクタポインタ (character pointer : 以下、CPと略す。) と呼ぶ修正子を基準として指定する。前記の、修正、編集を行うには、ラインナンバを参考にCPを移動させてコマンドの実行を行うことになる。

修正、編集の作業は、行または文字単位で行うことができる。また、文字列 (ストリング) 単位で、検索あるいは、文字列の入れ換えを行うことも可能である。

テキストエディタを用いる場合のメモリ構成と、利用形態を、下図に示す。テキストエディタのバイトサイズは、ほぼ4Kバイトである。



テキストエディタのコマンドには次のものがある。各コマンドは、デリミタ"☒"によって区切られ、コマンドの実行は、キャリジリターンによる。

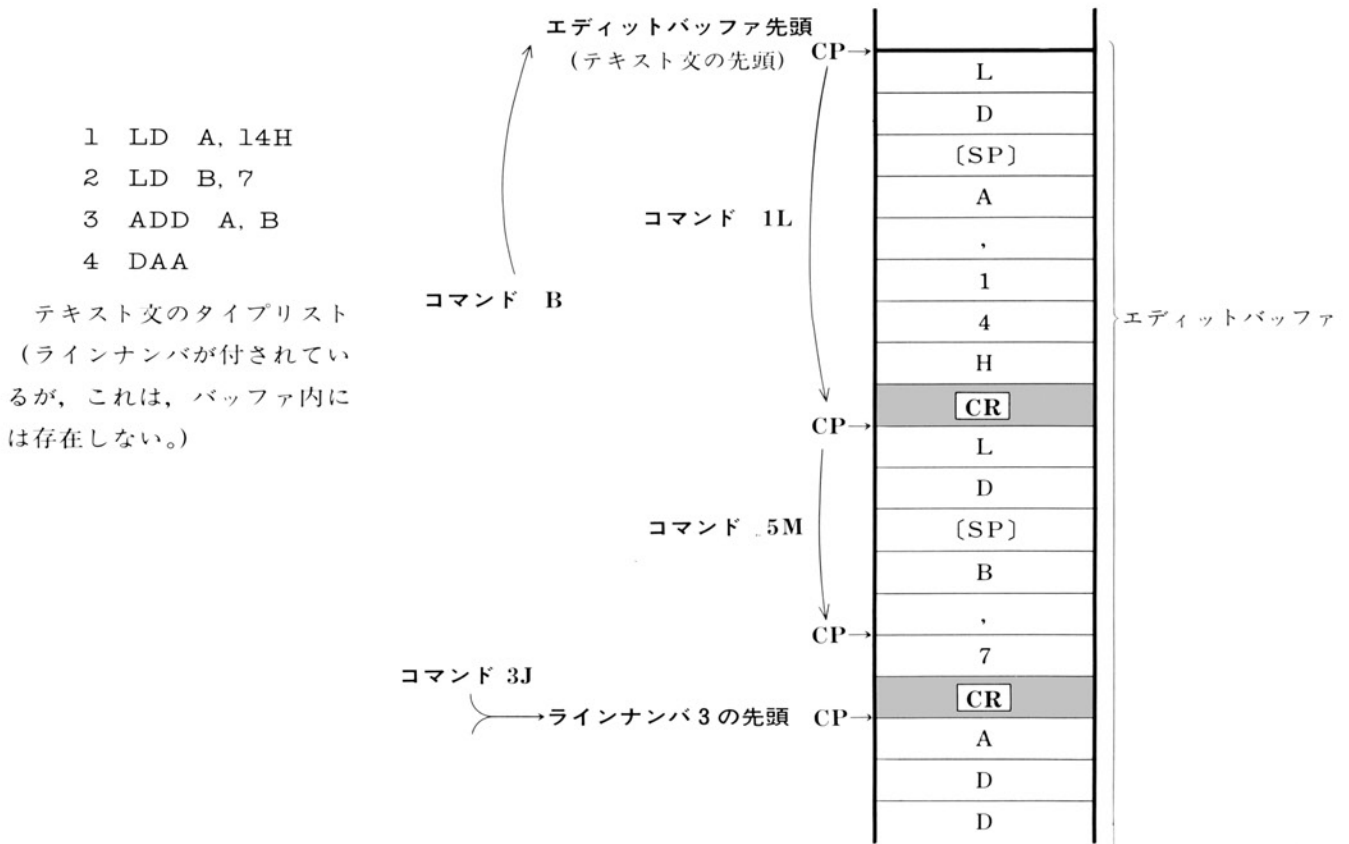
コマンドの種類	コマンド名	機能
入力コマンド	R	エディットバッファ内をクリアし、filenameで指定する入力ファイルを入力する。実行後のCPは、エディットバッファの先頭に位置する。(Read file)
	A	エディットバッファの内容に、filenameで指定する入力ファイルをCPの位置から付加して入力する。実行後CPの位置は変化しない。(Append file)
タイプコマンド	T	エディットバッファの内容を全てタイプアウトする。CPは変化しない。(Type)
	nT	CPの位置から、n行をタイプアウトする。
CP移動コマンド	B	CPの位置を、エディットバッファの先頭に移動する。(Begin)
	nJ	nで指定するラインナンバの先頭へCPを移動する。(Jump)
	nL	CPのある行から、n行目の行の先頭へCPを移動する。(Line)
	L	nLコマンドでn=0とした場合と同じで、CPを行の先頭へ移動する。
	nM	CPの位置を、n文字分だけ移動する。(Move)
	M	nMコマンドでn=0とした場合と同じで、CPは変化しない。
	Z	CPの位置を、エディットバッファ内のテキスト文の最後に移動する。
修正コマンド	C	CPの位置からバッファの終りに向って、あるストリングを検索し、それを他のストリングと交換する。CPは交換したストリングの後に置かれる。(Change)
	Q	CPの位置からバッファの終りに向って、連続してCコマンドを実行する。CPは最後に交換したストリングの後に置かれる。(Queue)
	I	CPの位置からストリングを入力する。CPは、挿入されたストリングの後に位置する。行を挿入するとラインナンバも更新される。
	nK	CPの位置から、n行をエディットバッファから消去する。CPは変化しない。(Kill)
	K	CPの位置から、エディットバッファの先頭に向って CR コードが1個検出されるまで、文字を消去する。 CR は消去されない。
	nD	CPの位置から、n文字をエディットバッファから消去する。(Delete)
	D	nを指定しないと削除は行なわれず、CPも変化しない。
検索コマンド	S	CPの位置からバッファの終りに向って、あるストリングを検索する。実行後のCPは、検索されたストリングの後に位置する。(Search)
出力コマンド	W	エディットバッファの内容を、filenameで指定される出力ファイルに出力する。(Write)
比較コマンド	V	エディットバッファの内容と、filenameで指定される入力ファイルの内容とを比較する。実行後CPは変化しない。(Verify)
特殊コマンド	=	エディットバッファのすべての文字数を表示する。スペース、 CR も含む。
	.	現在のCPの位置するラインナンバを表示する。
	&	エディットバッファの内容をすべて消去する。
	#	プリンタへのリスティングのため、リストモードを切り替える。
	!	モニタへコントロールを移す。復帰はGOTOS1200 (cold start), GOTOS1260 (warm start)。

(テキストエディタの以上のコマンドは、ほぼ、日本ミニコンNOVA、エディタプログラムのコマンド形式とコンパチブルになっている。)

3-2 キャラクタポインタ(CP)とデリミタ

キャラクタポインタ (CP) は、エディットバッファ内のソースプログラムテキスト中の1箇所、ある隣り合った2つのキャラクタの境目あるいは、テキストの先頭か最終を指すものであり、1つのキャラクタを指すものではない。

エディットバッファ内に、次のようなテキストがある場合を考えて、CPの移動を説明する。



Bコマンドは、エディットバッファの先頭へ、Jコマンドは、ラインナンバで指定する行の先頭へ、Lコマンドは、現在の行からn行目の行の先頭へCPを移動させる。"先頭"とは、前の行の終りを示す **CR** コードの後ろの境界線上である。

デリミタ (delimiter) は区切り記号 (セパレータともいう) として用いられる。即ち、1つのコマンドを与え終えたところなどで使用する。数個のコマンドをデリミタで区切って与え、**CR** をキー入力すると、コマンドが順番に実行されて行く。

I (Insert) コマンドでは、**CR** をソーステキストのキャラクタコードとして用いているので、コマンドの終りに必ず、デリミタを置く必要がある。

デリミタを用いて、上記テキスト文の、ラインナンバ3のADDをADCに変更するコマンド例を次に示す。

3J❖2M❖1D❖IC❖ **CR** または B❖CADD❖ADC **CR**

3 — 3 テキストエディタコマンド

— 入力コマンド —

R(Read file)コマンド

エディットバッファ内をクリアし、filenameで指定するアセンブラソースファイルを、エディットバッファの先頭から入力する。実行後のCPは、エディットバッファの先頭に位置する。

*RFORMULA#1 CR	ファイルネーム "FORMULA#1" なるソースファイルを入力せよ
*R CR	最初に見つかったソースファイルを入力せよ

— " * " のコマンド待ちに R (Read file) コマンドを与える。

— 続けて、ファイルネームを指定する。

あるいは、ファイルネームを指定しない。

— **CR** を押すと、PLAYボタンを押すよう指示される。

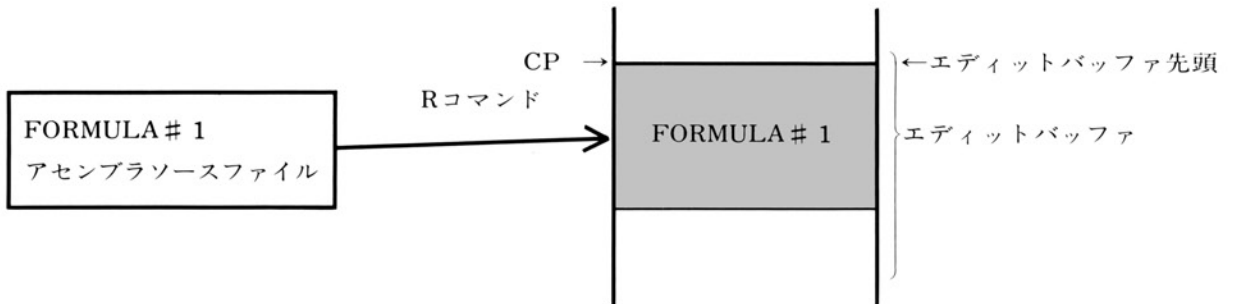
— PLAYボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。

ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したファイルを読み込む。

— 入力ファイルは、エディットバッファの先頭からストアされる。(下図)

— 読み込みが終了すると、" OK " が表示され、CPはエディットバッファの先頭に位置する。

— Rコマンドを中止する時は、**SHIFT** **BREAK** を押す。



— 読み込みの途中でエラーが生じた場合、" ERROR " を表示する。

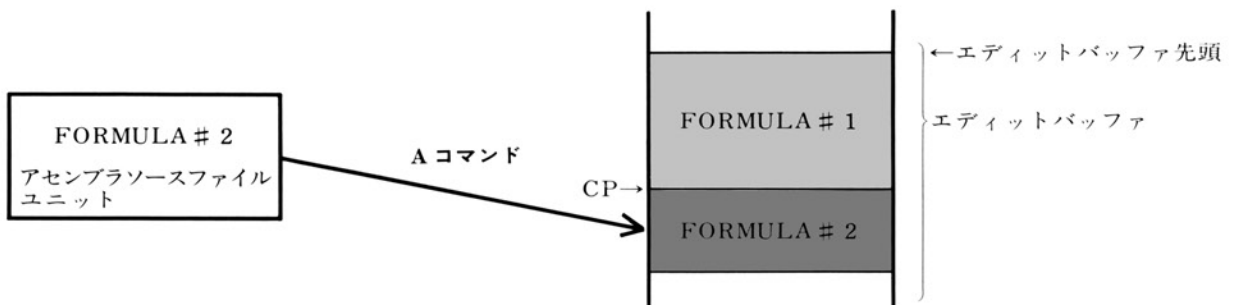
— バッファがフルになった時には、" FULL BUFFER " のメッセージがある。この場合、入力ファイルは、途中までしか読み込まれないことになる。

A(Append file)コマンド

エディットバッファの内容に、filenameで指定する入力ファイルを、エディットバッファ内で、現在指定されるCPの位置から付加して入力する。実行後、CPの位置は変化しない。

*A FORMULA #2 CR	ファイルネーム " FORMULA # 2 " なるソースファイルを、CPの位置から付加せよ
*A CR	最初に見つかったソースファイルを、CPの位置から付加せよ

- " * " のコマンド待ちに A (Append file) コマンドを与える。
- 続けて、ファイルネームを指定する。
あるいは、ファイルネームを指定しない。
- **CR** を押すと、PLAYボタンを押すよう指示される。
- PLAYボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。
ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したファイルを読み込む。
- 入力ファイルは、エディットバッファ内のCPの位置からストアされる。テキスト文の後ろに付加するにはZコマンドによってCPをテキスト文の最後に置いておけばよい。下図は、テキスト文 " FORMULA # 1 " の後ろに、入力ファイル " FORMULA # 2 " を付加するもようを示している。



- 読み込みが終了すると、" OK " 表示され、CPは付加されたデータの先頭に位置する。
- Aコマンドを中止する時は、**SHIFT** **BREAK** を押す。
- 読み込みの途中でエラーが生じた場合、" ERROR " を表示する。
- バッファがフルになった時には、" FULL BUFFER " のメッセージがある。この場合、入力ファイルは、途中までしか読み込まれないことになる。従って全部を入力するには、バッファ内を編集し直し、CPの位置を、前へもって行く必要がある。

——タイプコマンド——

T (Type) コマンド

エディットバッファの内容を、ラインナンバを付けてタイプアウトする。バッファの内容を全てタイプアウトする場合と、CPの位置から指定行数だけタイプアウトする場合とがある。実行後CPの位置は、変化しない。

*T **CR** エディットバッファの内容を、ラインナンバを付けて全てタイプアウトせよ
*nT **CR** CPの位置から、n行をタイプアウトせよ (n=0の時は、上と同じ)

—— " * " のコマンド待ちに、行数 n, T (Type) の順にコマンドを与える。

—— **CR** を押すと、タイプアウトが実行される。

—— 行数の指定で、特別の場合を次に示す。

n = 0 の時 T と同機能

n < 0 の時 " ??? " のエラー表示がある

n ≥ m (m は現在のCPからバッファの終りまでの行数) の時 m 行のみのタイプアウト

—— CPが行の先頭でなく、行の中にある時は、nTコマンドは、CPの次の文字からタイプアウトするので、逆にCPの位置を知ることができる。

—— Tコマンドを中止するときは、**SHIFT** **BREAK** を押す。

—— 右の写真は、次のテキスト文について、タイプコマンドとCPの関係を示すものである。

```
1 START:ENT
2 LD SP, START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
5 END
```

```
#T
1 START:ENT
2 LD SP, START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
5 END
#3J#2T
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
#10M#2T
3 ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
#
```

—— n の値が65535を越えると、" LARGE " のエラー表示がなされる。

——CP移動コマンド——

B(Begin)コマンド

*B **CR** CPの位置を、エディットバッファの先頭へ移動せよ

——"*"のコマンド待ちにB (Begin) コマンドを与える。

——**CR** を押す。

——Bコマンドが実行されて、CPはエディットバッファの先頭に位置する。

——nBとしても同機能である。

Zコマンド

*Z **CR** CPの位置を、エディットバッファ内のテキスト文の最後へ移動せよ

——"*"のコマンド待ちにZ コマンドを与える。

——**CR** を押す。

——Zコマンドが実行されて、CPはエディットバッファ内のテキスト文の最後（最後の文字の次）に位置する。

——nZとしても同機能である。

J(Jump)コマンド

*nJ **CR** CPの位置を、ラインナンバ n で示す行の先頭へ移動せよ

——"*"のコマンド待ちに、ラインナンバ n、J (Jump) の順にコマンドを与える。

——**CR** を押す。

——nJコマンドが実行されて、CPはラインナンバ n で示す行の先頭に位置する。

——ラインナンバの指定で、特別の場合を次に示す。

n = 0 または 1, あるいは無指定の時 Bと同機能

n < 0 の時 "???" のエラー表示がある。

n ≥ m (m はテキスト文の全行数) の時、Zと同機能

L(Line) コマンド

CPを、行 (Line) 単位で前後に移動させるコマンドである。実行後CPは、指定された行の先頭に位置する。

*nL CR	CPのある行からn行目にあたる行の先頭へCPを移動せよ
*L CR	CPのある行の先頭へCPを移動せよ

—— "＊" のコマンド待ちに、**行数 n**、**L (Line)** の順にコマンドを与える。

—— **CR** を押す。

—— nLコマンドが実行されてCPは、指定された行の先頭に位置する。

—— 行数の指定で特別の場合を次に示す。

n = 0 の時、Lと同機能

n ≥ m (mは、現在のCPの位置から、テキスト文の終りまでの行数) の時、Zと同機能

n < 0 の時、CPのある行から、バッファの先頭に向かって |n| 行移動する。

|n| ≥ ℓ - 1 (ℓは現在のCPのある行のラインナンバ) の時、Bと同機能

M(Move) コマンド

CPを、文字単位で前後に移動させるコマンドである。スペース、キャリジリターンも、それぞれ1文字として数える。(ラインナンバは含まれない)

*nM CR	CPのある位置 (文字と文字の間) からn文字分だけCPを移動せよ
---------------	-----------------------------------

—— "＊" のコマンド待ちに、**文字数 n**、**M (Move)** の順にコマンドを与える。

—— **CR** を押す。

—— nMコマンドが実行されてCPは、指定された文字分だけ離れた位置 (文字と文字の間) へ移動する。

—— n < 0 の時、CPは |n| 文字分だけ、バッファの先頭方向へ移動する。

—— n = 0 またはnが無指定の時は、CPは変化しない。

——修正コマンド——

C(Change)コマンド

エディットバッファ内のあるストリングを、他のストリングに代えるコマンドである。ストリングの検索はC Pの位置から、バッファの終りへ向って行なわれ、ストリングの交換を1回だけ実行し、CPは置き換えたストリングの後ろに位置する。

*Cstring 1 string 2 CR	現在のCPの位置からバッファの終りへ向ってstring 1で指定される文字列を検索し、それが見つかったら、string 2に置きかえよ
*Cstring 1 CR	[上記と異なる点は、string 1の消去にある]

—— " * " のコマンド待ちにC (Change) コマンドを与える。

—— 検索するストリングをキー入力し、デリミタを置く。

—— 置きかえるストリングをキー入力する。

—— **CR** を押すと、ストリングの検索を始める。ストリングの置き換えは1回だけ行なわれ、置き換えられたストリングを含む行を表示する。CPは、置き換えられたストリングの後ろに位置する。

—— 検索するストリングが見つからなかった場合は、" NOT FOUND " のメッセージ表示がなされ、CPはエディットバッファの先頭へ位置する。

Q(Queue)コマンド

Cコマンドと異なる点は、ストリングの検索、置き換えが行なわれたあとも、連続的にCコマンドを実行する点である。実行後、CPは最後に置き換えたストリングの後ろに位置する。

*Qstring 1 string 2 CR	現在のCPの位置から連続的にCコマンドを実行せよ
*Qstring 1 CR	[上記と異なる点は、string 1の消去にある]

—— " * " のコマンド待ちにQ (Queue) コマンドを与える。

—— あとの操作は、Cコマンドと同じである。置き換えられた行は全て表示する。

—— 右の写真は、下に示すテキストについて、Qコマンドを実行したもようを示す。

```
1 LD BC, (TEMPO)
2 LD (TEMPO), DE
3 JP 1200H
4 TEMPO: DEFS 2
```

```
*T
1 LD BC, (TEMPO)
2 LD (TEMPO), DE
3 JP 1200H
4 TEMPO: DEFS 2
*BT
1 LD BC, (BUFFER)
2 LD (BUFFER), DE
3 JP 1200H
4 BUFFER: DEFS 2
*T
1 LD BC, (BUFFER)
2 LD (BUFFER), DE
3 JP 1200H
4 BUFFER: DEFS 2
*
```

I (Insert) コマンド

CPの位置から、キー入力された文字列をエディットバッファに挿入する。キャリッジリターンを挿入すると、テレビ画面上でも、行替えが行われる。

テキスト文中に、新しい行を挿入する場合は、エディットバッファ内の各行に付けられたラインナンバも更新される。実行後のCPは挿入された文字列の後に位置する。

*Istring	⌘ CR	CPの位置にstringを挿入せよ
*Istring1	CR	CPの位置から、string1, string2, string3の各行を挿入せよ
string2	CR	
string3	CR	
⌘ CR		[Iコマンド内では CR は、バッファに挿入されるコードの1つであるから デリミタを置いた後 CR でコマンドを実行させる]

— " * " のコマンド待ちに、I (Insert) コマンドを与える。

— 直ちに挿入可能な状態となり、文字列の入力待ちとなる。

— CPの位置から、キー入力されたアスキーコードを挿入する。従って、CPの後ろに置かれていた文字列は、挿入が行われる度に、エディットバッファの後ろに向かって、順送りされることになる。

— CR がキー入力されると、行の区切り記号として CR コードがストアされる。

— 文字列の挿入が終わったら、デリミタ⌘を置く。

— CR を押すと、I コマンドが実行される。

— 次に示すテキスト文への挿入操作例を、右の写真に示す。

テキスト文

```
1 START:ENT
2 LD S, START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL XTEMP ;SET TEMPO
5 END
```

ラインナンバ3と4の間に

```
LD A, 5 ;TEMPO 5
```

を挿入する。

```
#T
1 START:ENT
2 LD SP, START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL XTEMP ;SET TEMPO
5 END
#4J⌘ILD A,5 ;TEMPO 5
⌘
#T
1 START:ENT
2 LD SP, START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 LD A,5 ;TEMPO 5
5 CALL XTEMP ;SET TEMPO
6 END
⌘
```


D (Delete) コマンド

CP の位置から、n で指定する文字数を、エディットバッファから消去する。

- * nD CR CP の位置を基準として、n により指定される文字数をエディットバッファより消去せよ。
CR も文字数に数える。
- * D CR (削除は行われず、CP も変化しない)

— " * " のコマンド待ちに、文字数 n、D (Delete) の順にコマンドを与える。

— CR を押すとコマンドが実行される。

— コマンドの実行は、n の値によってそれぞれ次のようになる。

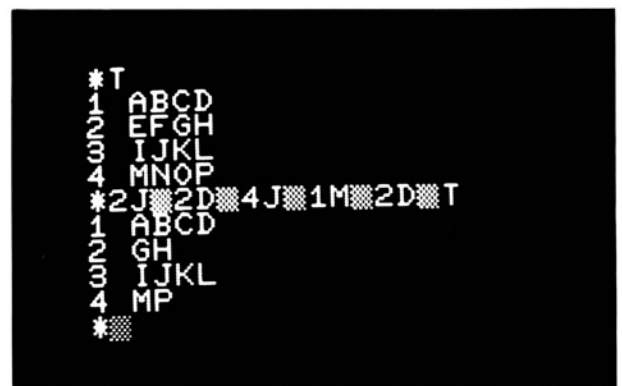
- n > 0 の場合 現在の CP の位置を基準として、エディットバッファの後ろに向かって、n 個の文字をエディットバッファより削除する。
CR コードも 1 文字に数える。
- n < 0 の場合 現存の CP の位置を基準として、エディットバッファの先頭に向かって、|n| 個の文字をエディットバッファより削除する。
CR コードも 1 文字に数える。
- n = 0 または 削除は行われない。
無指定の場合

— 文字の削除が、1 行を越えた場合ラインナンバも更新される。

— 実行後 CP の位置は変化しない。

— 右の写真は、下のテキスト文について、D コマンドを実行したもようを示す。(このテキスト文は、コマンドの実行をわかり易くするためのもので、アセンブリ語としての意味はもたない)

- 1 ABCD
- 2 EFGH
- 3 IJKL
- 4 MNOP



—— 検索コマンド ——

S (Search) コマンド

エディットバッファ内のテキスト文中のストリングを見つけ出す。

* S string **CR**

現在の CP の位置からエディットバッファの終りに向って string で示される文字列を検索せよ
string が検索されたら、CP をその直後に位置させよ

—— " * " のコマンド待ちに、S (Search) コマンドを与える。

—— 検索すべき string を入力する。

—— **CR** を押すと、検索が実行される。

—— 検索は、CP の位置からエディットバッファの終りに向ってなされる。

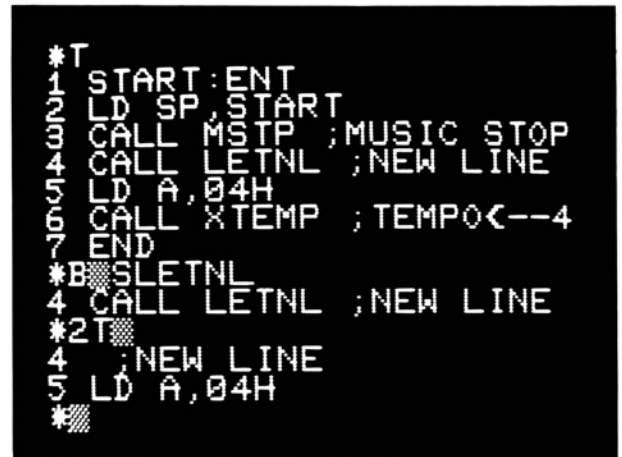
—— string が見つかったら、その string を含む行を表示して、CP は、string の直後に置かれる。

—— string が見つからなかったら、" NOT FOUND " の表示がなされ、CP はエディットバッファの先頭に置かれる。

—— 右の写真は、下のテキスト文について string " LETNL " を検索したもようを示している。

S コマンドのあとに、" LETNL " を含む行が表示されるが、次の 2T コマンドで、CP が、この string の後に位置していることがわかる。

```
1 START:ENT
2 LD SP,START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
5 LD A,04H ;TEMPO<--4
6 CALL XTEMP
7 END
```



```
*T
1 START:ENT
2 LD SP,START
3 CALL MSTP ;MUSIC STOP
4 CALL LETNL ;NEW LINE
5 LD A,04H
6 CALL XTEMP ;TEMPO<--4
7 END
*B SLETNL
4 CALL LETNL ;NEW LINE
*2T
4 ;NEW LINE
5 LD A,04H
*
```

——出力コマンド——

W (Write) コマンド

エディットバッファの内容を、filename で指定される出力ファイルに出力する。出力されるテキストは、CP の位置に関係なく、バッファ内の全テキストである。

* WFORMULA # 3 **CR**

エディットバッファの内容に " FORMULA # 3 " なる filename を指定して、出力ファイルに出力せよ

* W **CR**

エディットバッファの内容を、filename を指定せずに出力ファイルに出力せよ

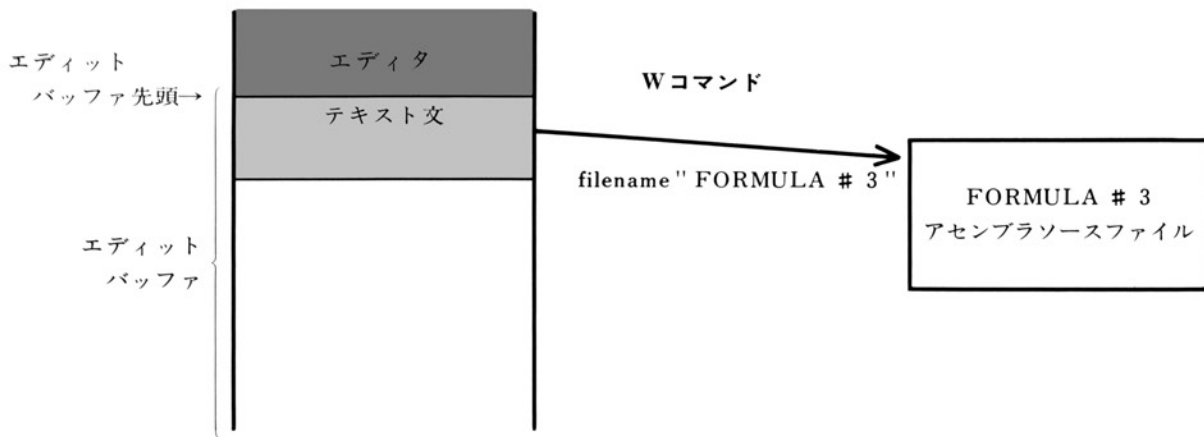
—— " * " のコマンド待ちに、W (Write) コマンドを与える。

—— filename を指定する。

—— **CR** を押すと、RECORD ボタンと、PLAY ボタンを押すよう指示される。

—— RECORD および PLAY ボタンを押すと、テキストのファイルの出力が開始される。

—— 出力ファイルへの出力が終わると、" OK " 表示される。作成されたファイルは、アセンブラソースファイルである。



—— Wコマンドを中止する時は、**SHIFT** **BREAK** を押す。

—— 出力ファイルへの書き出しの途中でエラーが生じた場合、" ERROR " を表示する。

—— W コマンドの実行前後で、CP は変化しない。

——比較コマンド——

V (Verify) コマンド

エディットバッファの内容と、filename で指定されるファイルの内容とを比較する。

* VFORMULA # 3 **CR**

エディットバッファの内容と、ファイル" FORMULA # 3 "の内容とを比較せよ

* V **CR**

エディットバッファの内容と、入力ファイルの内容とを比較せよ

—— " * " のコマンド待ちに、V (Verify) コマンドを与える。

—— 比較すべき入力ファイルの、filename を指定する。

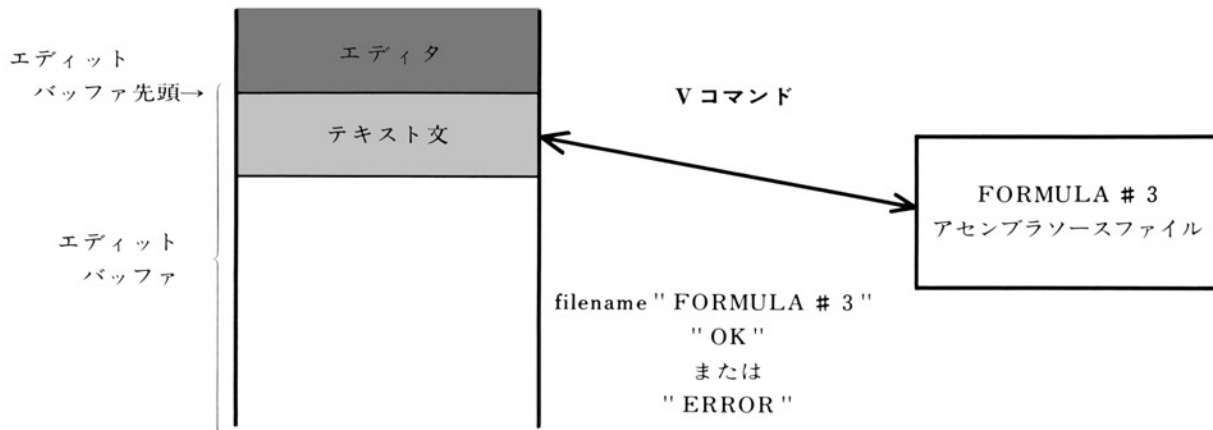
—— **CR** を押すと、PLAY ボタンを押すように指示される。

—— PLAY ボタンを押すと、filename に指定された該当ファイルを見つけ出し、見つかったら比較 (Verify) を開始する。

filename が指定されなかった場合は、はじめに見つかったファイルと、バッファの内容とを比較することになる。

—— 入力ファイルとエディットバッファの内容が同一であれば、" OK " と表示され、相違があれば、" ERROR " 表示がなされる。

—— 実行後 CP の位置は変化しない。



コマンド

* # **CR** プリンタリストモードを切り替えよ

— " * " のコマンド待ちに、 # (sharp mark) コマンドを与える。

— **CR** を押すと、プリンタリストモードが切り替わる。

— テキストエディタの始動時は、リストモードは、disable である。#コマンドを1回入力すると、リストモードは enable、更に入力すると disable と順次、モードが反転することになる。

— 下図は、オプションの放電プリンタへ、プリンタモードが enable の時に T コマンドによるリストを行なった印字例である。

```
1 ;
2 ; EDITOR LIST SAMPLE
3 ;
4 REL 1200H
5 START:ENT
6 MAIN1:ENT
7 LD SP,START ;INITIAL STACK POINTER
8 CALL MSTP ;MUSIC STOP
9 LD A,5
10 CALL XTEMP ;SET TEMPO TO 5
11 CALL CLTBL ;CLEAR TABLE
12 XOA A
13 LD (?TABP),A ;INITIAL I/O #1
14 MSTP:EQU 0047H ;MUSIC STOP (MONITOR)
15 ?TABP:DEFS 1
16 END
```

! コマンド

* ! **CR** モニタへコントロールを移せ

— " * " のコマンド待ちに、 ! (exclamation mark) コマンドを与える。

— **CR** を押すと、コントロールはモニタへ戻る。

— モニタからテキストエディタへ戻るには、次の2通りの方法がある。

GOTO\$1200 **CR** エディットバッファの内容はクリアされる。 (COLD START)

GOTO\$1260 **CR** エディットバッファの内容はクリアされない。 (WARM START)

EDITOR-ASSEMBLER (SYSTEM PROGRAMのOPTIONとして別売) というソフトは、文字通り、TEXT EDITORとASSEMBLERの両者を1本のシステムプログラムとしてまとめたものである。エディタおよびアセンブラの基本機能は前記のエディタSP-2201、アセンブラSP-2101とほぼ同様であるが、EDITOR-ASSEMBLERでのバージョンナンバーは次のようになっている。

EDITOR-ASSEMBLER'S ASSEMBLER SP-2102
EDITOR-ASSEMBLER'S EDITOR SP-2202

エディタとアセンブラとは、それぞれ "X" コマンドで他へ移ることができる。このように、TEXT EDITORとASSEMBLERをまとめたのは、テープの掛け替えの煩わしさを省くためのものである。ソースプログラムのバイトサイズがそう大きくない場合、或いは、プログラムを作成し始める場合には、このソフトを用いて、エディット作業、アセンブル作業を続けて即座に行ない、アセンブルリストを検討しながら、ソースプログラム中の誤りをすぐに直すことができる。

EDITOR-ASSEMBLERのバイトサイズは、アセンブラシンボルテーブル (1200~2100) の4Kバイトを合わせて約14Kバイトである。

下の写真は、モニタで "EDITOR-ASSEMBLER" をロードし、はじめに走り出したTEXT EDITOR SP-2202で、3行のテキスト文を作成し、Xコマンドで、ASSEMBLER SP-2102へ移るもようと、逆に、ASSEMBLERのPASSからXコマンドで、エディタへ戻りTコマンドを行ったもようが示されている。

```

** MONITOR SP-1002 **
*LOAD
*PLAY
LOADING EDITOR-ASSEMBLER
** TEXT EDITOR SP-2202 **
34071 BYTES
*ISTART:ENT
LD SP,START
END
**
*X
PASS

```

```

PASS X
*T
1 START:ENT
2 LD SP,START
3 END
**

```

モニタでEDITOR-ASSEMBLERをロードしている。エディットバッファのバイト数が示されている。(写真ではRAMが最大48Kバイトの場合を示している) エディタの "I" コマンドで3行のテキスト文を作成している。エディタの "X" コマンドでアセンブラへ移り、PASSの入力待ちの状態となっている。

アセンブラのPASSで "X" コマンドを与えることにより、エディタへ移り、エディタの "*" のコマンド待ちとなる。 "T" コマンドを与えて、タイプアウトをした例である。

第 4 章

RELOCATABLE LOADER

SP-2301

4-1 リロケータブルローダ概要

リロケータブルローダは、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリファイルを入力し、目的プログラム（アブソリュートバイナリファイル）を出力する。

リロケータブルバイナリファイルというものは、CPUが直接に実行できるプログラムではなく、プログラムをリロケータブルな状態として保持するための、各種の情報が載せられているファイルである。

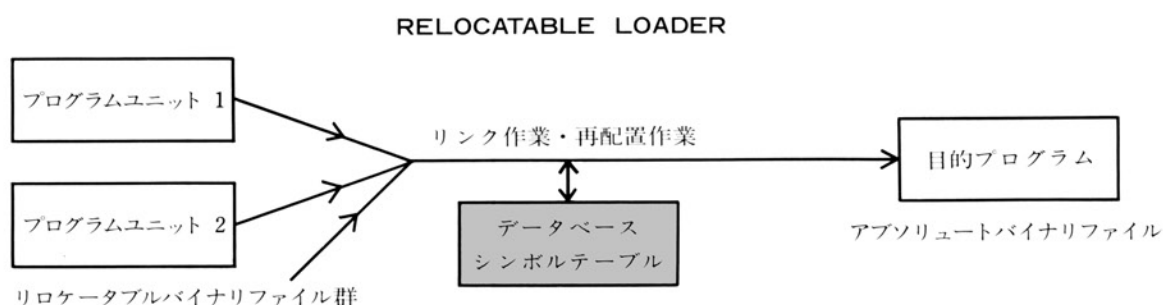
さらに、複数のプログラムユニットをリンクするために宣言されたグローバルシンボルは、そのままアスキーコードの形で、ファイルに登録されている。

リロケータブルローダは、これらの情報を受けとり、プログラマの指定するアセンブルバイアスを、相対アドレスに付加して、目的プログラムをなす機械語プログラムをローディングエリア内に構成して行く。

複数のリロケータブルバイナリユニットを入力する場合は、最初のプログラムでアセンブルバイアスを指定すれば、次からのプログラムユニットは、Nコマンドで前のプログラムに付加（Append）される形で、リンケージロードが行われる。

ローディングを行う、実際のメモリエリアは、アセンブルバイアスと同時に、プログラマが指定することになるが、そのローディングエリアは、一時的に使用されるメモリであり、一般に、目的プログラムのアドレス形式と一致しない。従って、リロケータブルローダは、実行コマンドを持たない。

目的プログラム（アブソリュートバイナリファイル）の出力は、実行アドレス（execute address）とデータアドレス（data address）を指定することにより行われる。ローダでのバイアスの考え方は後に解説される。



コマンド名	機	能
L (relocate load)		アセンブルバイアスとローディングアドレスを指定し、ローディングを開始する。
N (Next file)		前のプログラムに付加して次のプログラムをリンケージロードする。
H (Height)		現在のアセンブルバイアスとローディングアドレスの値を表示する。
T (Table dump)		シンボルテーブルの内容を表示する。
S (Save)		実行アドレスとデータアドレスを指定し、目的プログラムファイルを出力する。
V (Verify)		Sコマンドで出力された目的プログラムファイルをメモリの内容と比較する。
* (clear table)		シンボルテーブルをクリアし、アセンブルバイアスとローディングアドレスを0000にする。
# (change printer mode)		プリンタ出力モードを切り替える。
! (goto monitor)		モニタへコントロールを移す。

シンボルテーブル (symbol table)

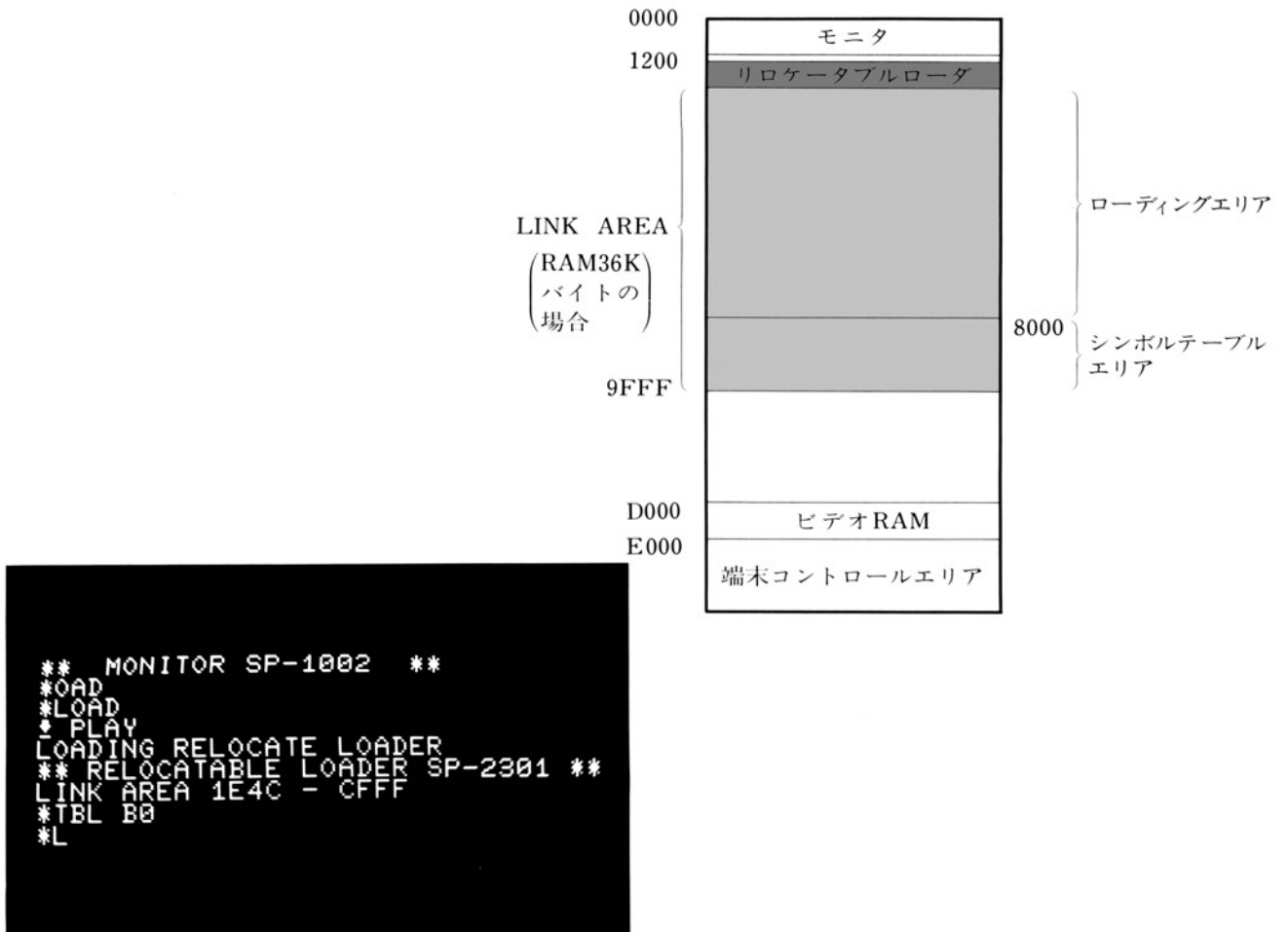
リロケータブルローダおよびシンボリックデバッガで“シンボル”と呼ばれる情報とは、ソースプログラムでグローバル宣言のなされたラベルシンボルのことである。即ち、擬似命令ENTまたはEQUで定義されたラベルシンボルのことであり、これらはプログラムのリンクを行うために、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリファイル中に情報としてそのまま残されているのである。

ローダは、リロケータブルバイナリファイルを入力しながら、ラベルシンボルを、シンボルテーブルにストアして行く。シンボルテーブルはローダのLINK AREA内の後部に置く。その先頭アドレスは16進の上位2桁をプログラマが指定する。たとえば、

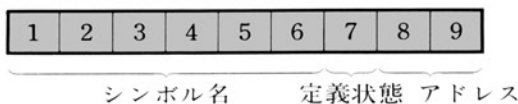
*TBL 80

とすると、シンボルテーブルの先頭アドレスは、8000H番地に設定される。

下の写真は、リロケータブルローダのイニシャライズの画面を示しており、右図は、メモリマップの構成を示している。



シンボルテーブルに登録される情報の1単位は、次のように9バイトで構成されている。



4-2 ローダのバイアスとアドレスの考え方

リンケージローダおよびシンボリックデバッガを使用する場合、プログラマは、シンボルテーブルのアドレス以外に、4つのアドレスを指定しなくてはならない。即ち、リロケータブルバイナリファイルを入力する際の、アセンブルバイアスとローディングアドレス、アブソリュートバイナリファイルを出力する際の、実行アドレスとデータアドレスである。

これらのアドレスによって、目的プログラムの形式を決めることになるが、それぞれを全く任意に指定することはできず、相互の関連に留意しなくてはならない。特に、REL命令を使用している場合は注意が必要である。

以下、順をおってこれらのバイアスの考え方を説明する。

ASSEMBLE BIAS

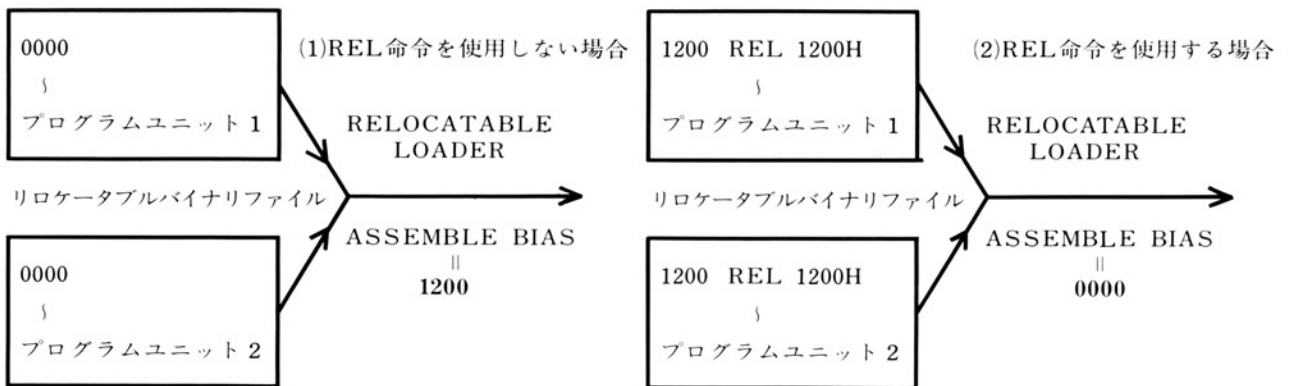
アセンブルバイアスは、目的プログラムのアドレス形式を、アブソリュート形式に決定するためのバイアスである。指定されたバイアスは、リロケータブルバイナリファイル中の相対アドレスに加算されることになる。

今、目的プログラムを、1200H番地からスタートする形式にする場合を考える。この場合、REL命令を用いなくてアセンブル作業を進める方法と、RELを使う場合と、2通りの進め方がある。RELを使う場合は、かなり、複雑になって来るので注意が必要である。

擬似命令RELを使わない時は、目的プログラムのスタートアドレス、今の場合1200Hを、ローダのアセンブルバイアスとして指定すればよい。即ち、アセンブラ出力のリロケータブルバイナリの相対アドレス形式は、いつも、0000Hをスタートアドレスとする形式となっているからである。

擬似命令RELを使って、すでに1200H番地からスタートする形式のリロケータブルバイナリファイルを得ている場合には、ローダのアセンブルバイアスは、0000に指定しなくてはならない。(それを、1200と指定すると、絶対アドレス形式は2400H番地からスタートする形式となる。)

複数のプログラムユニットをリンクする場合は、全てのプログラムユニットの、相対アドレス形式が一致していなければならない。たとえば、REL 1200Hをユニット1で使用したなら、他の全てのユニットの冒頭にもREL 1200Hが置かれている必要がある。



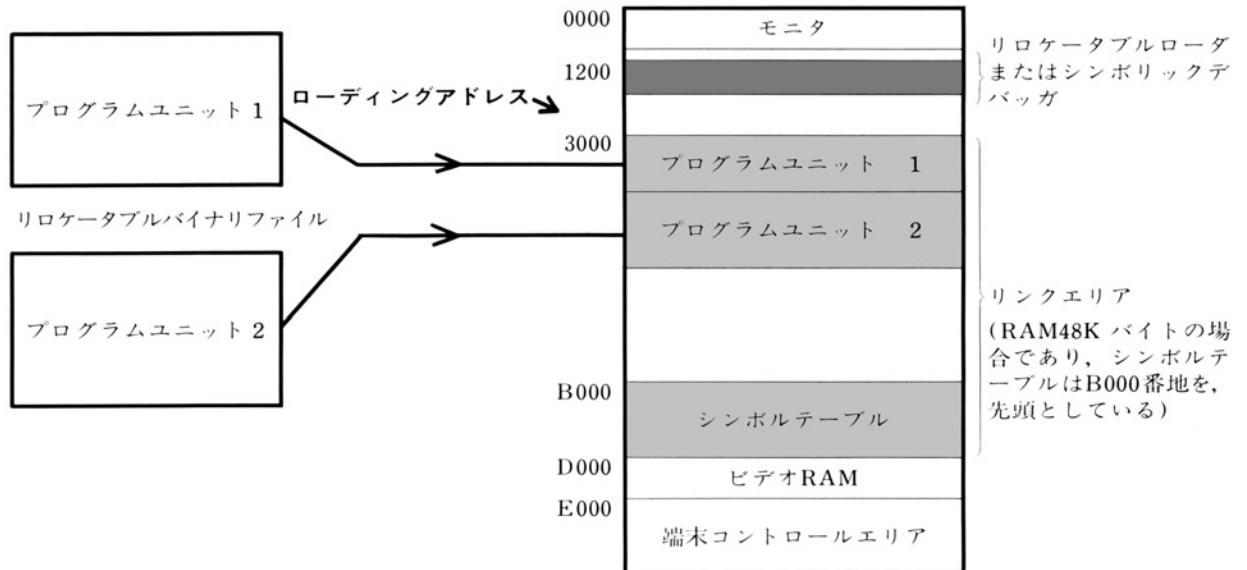
LOADING ADDRESS

ローディングアドレスは、リンクエリア内で、リロケータブルバイナリファイルを入力する先頭アドレスを指定するものである。

リロケータブルローダは、直接実行するコマンドを持っていない。すなわち、メモリ内に構成される、アブソリュートプログラムは、一般に、ストアされているメモリアドレスと形式が一致しないからである。従って、メモリ領域は一時的にストアされる領域であるから、任意のエリアを使用でき、ローディングアドレスも任意に、選ぶことが可能である。

一方、シンボリックデバッグは、直接実行するコマンドを持っており、アブソリュートプログラムは、直接実行可能でなくてはならず、アセンブルバイアスを指定すれば、ローディングアドレスとして指定すべき値が必然的に決まって来る。

次に、リロケータブルローダまたはシンボリックデバッグで、ローディングアドレスを3000と指定した時のローディング状態のもようを示す。



〔問〕 リロケータブルバイナリファイルが2つある。いずれも、ソースプログラムでRELを使っていない。シンボリックデバッグでリンクロードを行なうのに、アセンブルバイアスを3000に指定して、アブソリュートプログラムを作成しデバッグを行なう。この場合、ローディングアドレスの値は、どれだけとしなくてはならないか。

答……………3000としなくてはならない。

〔問〕 今の2つのユニットが、いずれも先頭にREL 1200を使っており、アセンブルバイアスを、2000としたとすると、ローディングアドレスは、どれだけとしなくてはならないか。

答……………3200としなくてはならない。

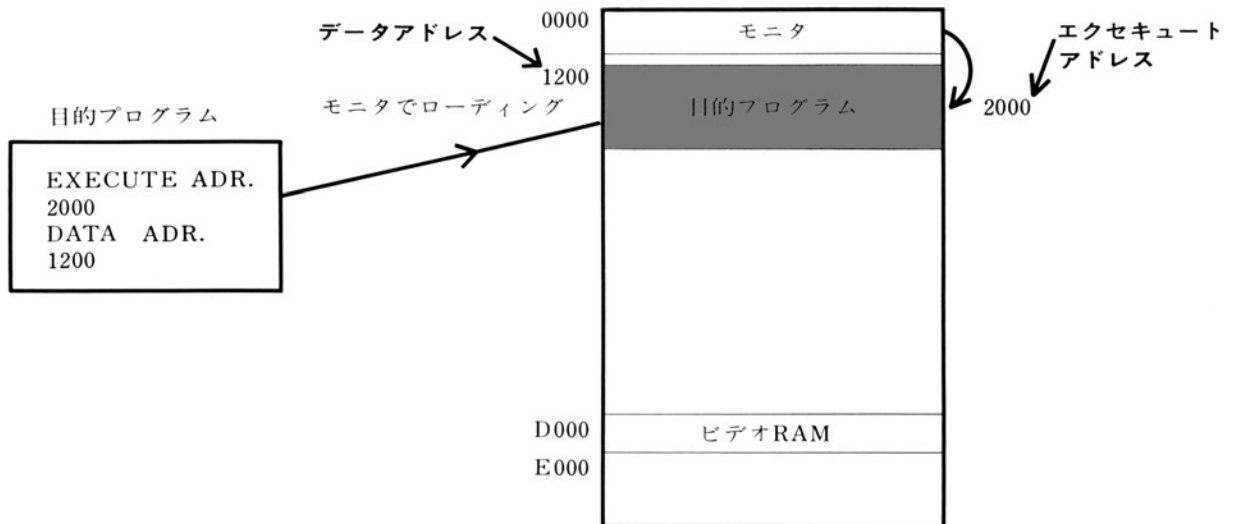
EXECUTE ADDRESS と DATA ADDRESS

エクゼキュートアドレス（実行アドレス）とデータアドレスは、リロケートブルローダで目的プログラムファイルを出力する際に指定しなくてはならない。指定の際の任意性はなく、既にメモリ内に構成されている、アブソリュートプログラムの形式に従った値でなくてはならない。

これらのアドレスは、目的プログラムファイル（アブソリュートバイナリファイル、またはセーブモードオブジェクトファイルともいう）の中に、インフォメーションデータとして登録されるものである。

目的プログラムを、モニタでロードする場合、ロードされるアドレスの先頭は、データアドレスで指定される。ローディング終了後、プログラムカウンタの値は、エクゼキュートアドレスで指定される。下図は、データアドレス1200、エクゼキュートアドレス2000の目的プログラムのローディングとコントロールの移行のようが示されている。

目的プログラムを、モニタでなく、シンボリックデバッガまたはマシンランゲージのYコマンドでローディングを行う場合、或いは、BASICとリンクを行なう場合は、エクゼキュートアドレスは無視され、ローディング終了後も、そのシステムプログラム中にコントロールは残る。従って、この場合は、そのシステムプログラムの実行コマンドを用いて、プログラムのコントロールを、エクゼキュートアドレスへ移してやる必要がある。



4-3 リロケートブルロードコマンド

L (relocate Load) コマンド

ローダのリンクエリア内に、アセンブラ出力のリロケートブルバイナリファイルを入力する。ローダは、目的ファイル（アブソリュートバイナリファイル）を作成するためのものであり、そのアブソリュート形式は、このコマンドでアセンブルバイアスを指定することにより決められる。

* LL 1200 2000

リロケートブルバイナリファイルのアブソリュートバイナリ形式にアセンブルしてローディングを行え
ただし、アセンブルバイアスは1200、ローディングアドレスは2000とする

—— " *L " のコマンド待ちに、 L (relocate Load) を入力する。 (" *L " は、 " LOADER " を意味している。)

—— 続けて、アセンブルバイアスとローディングアドレスをそれぞれ16進4桁で入力する。

前項のバイアスの考え方で説明したように、アセンブルバイアスは、プログラムのアブソリュートバイナリ形式を定めるものである。アセンブラで、REL コマンドを実行している場合としていない場合では、同じアブソリュートバイナリを得るのに、異なった指定が必要となる。

一方ローディングアドレスは、一時的にアブソリュートバイナリプログラムをローディングするエリアを決めるものであるから、シンボルテーブルまでのリンクエリア内で、ある程度任意に指定することができる。

—— 次に、システムは " FILENAME? " と表示し、読み込むファイル名の指定を待つ。

—— ファイル名を指定したら **CR** を押す。システムは PLAY ボタンを押すよう指示する。

—— PLAY ボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。

ファイル名を指定していないと、最初に見つけ出したファイルを読み込む。

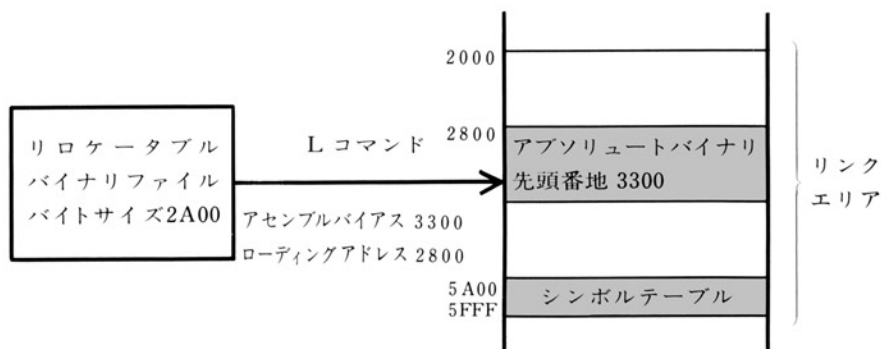
—— 読み込みが終了すると、 " OK " が表示される。

—— 途中でエラーが生じた場合、 " ERROR " を表示する。

—— 読み込みを中止する時は、 **SHIFT BREAK** を押す。

〔問〕 リンクエリアが2000-5FFFであるとする。今、シンボルテーブルを5A00に設定し、バイトサイズ2A00、REL 擬似命令を使っていないリロケートブルバイナリファイルをローディングして、プログラムの先頭番地が3300であるようなアブソリュートバイナリを作成したい時、各バイアスおよびアドレスの設定はいくらとすればよいか。

答……アセンブルバイアスは3300、ローディングアドレスは、2000から3000の範囲で選択できる。たとえば2800（右図）。



N (Next file) コマンド

現在のアセンブルバイアスとローディングアドレスの値（コマンドHで示される値）に従って、次にロードするリロケータブルバイナリファイルをリンクロードする。

* LN リロケータブルバイナリファイルを付加してリンクロードせよ
アセンブルバイアスとローディングアドレスは現在の値とする

—— " *L " のコマンド待ちに、 N (Next file) コマンドを与える。

—— システムは " FILENAME? " と表示し、読み込むファイル名の指定を待つ。

—— ファイル名を指定したら **CR** を押す。システムは PLAY ボタンを押すよう指示する。

—— PLAY ボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。

ファイル名を指定していないと、最初に見つけ出したリロケータブルバイナリファイルを読み込む。

—— ロードの際のアセンブルバイアスとローディングアドレスは、 N コマンドの実行直前の値に従う。この場合、各プログラムユニットで REL コマンドを用いる場合は特に注意が必要であり、通常各ユニットの冒頭に置かれた REL nn' は、すべて nn' の値が一致してはならない。(バイアスの考え方を参照)

—— ロード作業は、プログラムの付加 (Append) および、リンク (Linking) が行われる。

—— 読み込みが終了すると、 " OK " が表示される。

—— 途中でエラーが生じた場合、 " ERROR " を表示する。

—— 読み込みを中止する時は、 **SHIFT** **BREAK** を押す。

H (Height) コマンド

* LH 現在のアセンブルバイアス、ローディングアドレスの値を表示せよ
(変更は不可)

—— " *L " のコマンド待ちに、 H (Height) コマンドを与える。

—— システムは、現在のアセンブルバイアスとローディングアドレスの示す値を、それぞれ16進4桁で表示する。これらのバイアス値を変更することはできない。(* コマンドで、クリアすることはできる)

[問] L コマンドでアセンブルバイアス1200、ローディングアドレス2000として、バイトサイズ2A00のリロケータブルバイナリファイルをロードした後、 N コマンドでバイトサイズF00のリロケータブルバイナリファイルをリンクロードした。この時、 H コマンドの示す値はいくらか。

答……………アセンブルバイアス 4B00、ローディングアドレス 5900

T (Table dump) コマンド

シンボルテーブルに登録されている内容を表示する。ラベルシンボル名とその絶対アドレス、および定義状態が示される。

*** LT** シンボルテーブルの内容を表示せよ

- " *L " のコマンド待ちに、 T (Table dump) コマンドを与える。
- システムは、シンボルテーブルに登録されている内容、すなわち、ラベルシンボル名、その絶対アドレス (16進表現) および、定義状態を表示する。
定義状態を調べることにより、シンボル定義の誤りなどを見つけることができる。

— 右の写真は、 L コマンドを実行した後に、 T コマンドを実行してシンボル定義をチェックするもようを示している。未定義シンボルには " U " 表示がなされている。

```

#LT
BUFR      6477          PRNT      D 0012
PRNTS     D 0000C      READ      M 62B0
RLINK     6229          RSAVE    0 625E
RSAVE1    6279          SEARCH   0 62F4
SORT      6473          START    0 6300
STCK      63B5          STIN     0 63FC
TAPE      6343          TEMP0    0 6428
TEMP1     642D          TEMP2    0 6435
TEMP3     U 643B        WARN     0 6366
WRITE     62CA          XTEMP    D 0041

#L
    
```

- シンボルの定義状態に関するメッセージは下表のようになっている。
具体的な例を次頁に示している。

メッセージ	定義状態
U	未定義シンボル Undefined (Adr. or Data)
M	シンボル 2 重定義 Multi-defined (Adr. or Data)
X	クロス定義 Cross-defined (Adr. and Data)
H	データ未定義を含むデータ定義済 Half-defined (Data)
D	データ定義シンボル Data (Data)

アドレス定義済のシンボルにはメッセージがつかない。

* (CLEAR bias and table) コマンド

*** L *** アセンブルバイアス、ローディングアドレスを0000とし、シンボルテーブルの内容はクリアせよ

- " *L " のコマンド待ちに、 * (CLEAR) コマンドを与える。
- * コマンドが実行されて、アセンブルバイアス、ローディングアドレスはいずれも0000となり、シンボルテーブルの内容は、クリアされる。
ただし、 " *TBL " でシンボルテーブルに設定された番地はクリアされない。

—各リンクメッセージの説明—

1 番目にロードするプログラムユニット

TMDLYH:	LD	HL, START
COUNT:	ENT	
	DEC	HL
	LD	A, H
	CP	COUNT0
	JR	NZ, COUNT
	LD	A, L
	CP	COUNT1
	JR	NZ, COUNT
	RET	
	PEND:	ENT
	DEFM	TMDLYH'
	DEFB	ODH
COUNT1:	EQU	00H
COUNT0:	EQU	50H
		END

" START " H

START は1 番目のプログラムでは Data 未定義であり, 2 番目以後のプログラムで START : EQU で Data として定義される。

注

EQU 命令はリンクするプログラムユニットの先頭に持ってくる必要がある。

" COUNT1 " D

COUNT1 が Data として定義されている。(これはエラーではない)

2 番目にロードするプログラムユニット

TMDLYL:	LD	HL, START
LOOP1:	DEC	H
	LD	A, H
	CP	COUNT
	JR	NZ, LOOP
	RET	
PEND:	ENT	
	DEFM	'TMDLYL'
	DEFB	ODH
START:	EQU	1000H
COUNT:	EQU	00H
		END

" COUNT " X

COUNT が1 番目にロードしたプログラムで Adr.として定義され2 番目にロードしたプログラムで Data として定義されている。

" PEND " M

PEND が1 番目にロードしたプログラムで Adr.として定義され2 番目にロードしたプログラムでまた Adr.として定義されている。(二重に定義されている)

3 番目にロードするプログラムユニット

INPUT:	CALL	001BH
	CALL	TMDLYL
	CALL	001BH
	LD	HL, START
	CP	ODH
	JR	Z, END
	LD	(HL), A
	INC	HL
	JR	INPUT
	JR	INPUT
END:	JP	0000H
		END

" TMDLYL " U

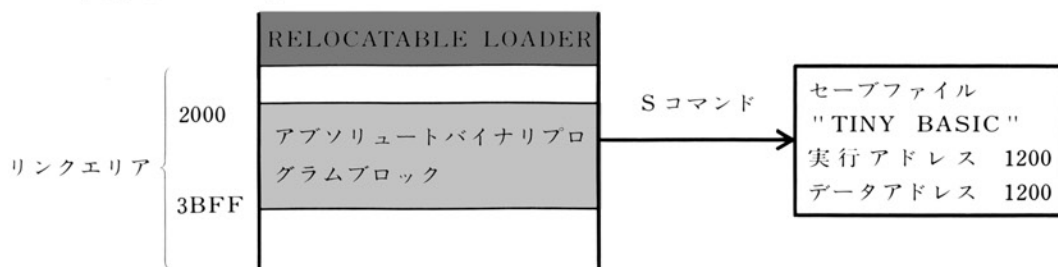
TMDLYL が Adr.として未定義であり, 外部プログラムユニットの中でも ENT 宣言されていない。

S(Save)コマンド

RELOCATABLE LOADER によってリンクエリア内に構成されたアブソリュートバイナリプログラムを、ファイルネームおよび、実行アドレス、データアドレスを指定して、出力ファイルに出力する。この出力によって、目的とするアブソリュートバイナリファイルを得る。

<p>*LS FILENAME? TINY BASIC CR FROM? 2000 TO? 3BFF EXECUTE? 1200 DATA? 1200</p>	<p>リンクエリア内の2000から3BFFに構成されている、アブソリュートバイナリブロックを出力せよ ただし、ファイルネームは "TINY BASIC" とし、実行アドレス1200、データアドレス1200とする</p>
---	--

- " *L " のコマンド待ちに、S (Save) コマンドを与える。
 - システムは改行して " FILENAME? " と表示し、出力ファイル名の指定を待つ。
 - ファイルネームを指定したら **CR** を押す。
 - 改行して " FROM? " を表示し、出力すべきリンクエリア内のアブソリュートバイナリブロックの先頭アドレスが、16進4桁で指定されるのを待つ。
次に " TO? " を表示し、同じくエンドアドレスの16進4桁指定を待つ。
 - 出力するメモリブロックが指定されると、改行して、出力ファイルのインフォメーションブロックに登録する実行アドレス (EXECUTE ADR.) と、データアドレス (DATA ADR.) の指定を持つ。
- 前項 " ロータのバイアスとアドレスの考え方 " で説明したように、実行アドレスは、セーブファイルをロードした後に、プログラムのコントロールが移るアドレス (従ってプログラムカウンタのとり値) であり、データアドレスは、ローディングの行なわれる先頭アドレスになる。
- 以上の指定を終えると、RECORDボタンとPLAYボタンを押すように指示される。
 - RECORDおよびPLAYボタンを押すと、セーブファイルの出力をはじめめる。



- セーブファイルの出力を終了すると " OK " が表示される。
- 途中でエラーが生じた場合、 " ERROR " を表示する。
- ファイル出力を中止する時は、 **SHIFT** **BREAK** を押す。

V(Verify)コマンド

ファイルネームで指定されるセーブファイルと、リンクエリアの内容とを比較する。

*LV セーブファイルの内容と、リンクエリアの内容とを比較せよ

- " *L " のコマンド待ちに、V (Verify) コマンドを与える。
- システムは " FILENAME? " と表示し、比較すべき、セーブファイル名の指定を待つ。
- ファイルネームを指定したら **CR** を押す。システムは、PLAYボタンを押すよう指示する。
- PLAYボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、比較を始める。
ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したファイルの比較を行う。
- 比較されるファイルと、リンクエリアの内容が同一であれば、" OK " と表示され、相違があれば、" ERROR " の表示がなされる。
- ファイルの比較を中止する時は、**SHIFT BREAK** を押す。

- 右の写真は、セーブファイル " TINY BASIC " とリンクエリアの内容とを比較し、互いに一致したもようを示している。

```
#LV
FILENAME?TINY BASIC
↓ PLAY
FOUND TINY BASIC
VERIFYING TINY BASIC
OK
#L
```

[問] リンクエリア内の2000から2F00までに、5E00を先頭番地とする形式のアブソリュートバイナリプログラムがある。BASICの機械語サブルーチン群であるこのアブソリュートバイナリプログラムを、ファイルネーム " SUB-ROUTINE " なるセーブファイルに出力する方法を示せ。

答……右の写真に示す。

このセーブファイルは、モニタでロードされて単独で用いられるものではなく、BASICプログラムのサブルーチンである。すなわち、BASICのLIMITコマンドによって確保された領域に、LOADコマンドによってリンクされる。そうした場合（モニタによるロード以外の場合）実行バイアスは無視され、ロードを行なったシステムプログラムにコントロールは戻る。右の例では実行バイアスは便宜的に0000としてある。（セーブファイルとBASICとのリンク方法は、P.87を参照）

```
#LS
FILENAME?SUB-ROUTINE
FROM? 2000 TO? 2F00、
EXECUTE? 0000 DATA? 5E00
↓ RECORD.PLAY
```


第 5 章

SYMBOLIC DEBUGGER

SP-2401

MZ-80K



5-1 シンボリックデバッグ概要

シンボリックデバッグ SP-2401 は、アセンブラ出力のリロケートブルバイナリファイルをリンクしながら即時実行可能な、絶対型式オブジェクトプログラムをメモリ上に構成し、プログラムを実際に走らせてデバッグ操作を行うことができる。

デバッグ操作は、プログラム中に**ブレイクポイント**を設定して、プログラムの実行をそこで中止させることによって行う。ブレイクポイントがかかった時、レジスタの内容は待避される一方、その内容を変更したり、バッファとして使用しているメモリエリアの内容を調べることができる。チェック、変更を行った後、レジスタの内容を復帰してその箇所からのリスタートが可能である。

ブレイクポイントの設定や、メモリダンプ、実行コマンドなどは、アドレス指定の際必ずしも絶対アドレスで指定する必要はなく、ソースプログラム中で、エントリ宣言 (擬似命令 ENT) のなされたラベルシンボルを用いて相対的に指定することができる。

デバッグが終了し、プログラム中の誤りを見つけ出したならば、ソースプログラムを編集し直す。各ソースプログラムユニットのデバッグが全て終了したら、リロケートブルローダを用いて目的とするオブジェクトバイナリファイルを得ることになる。

シンボリックデバッグのコマンドは次のものがある。このうち+マークを付したコマンドは、シンボリック操作が可能なものである。尚、シンボルテーブルの設定はリロケートブルローダの場合と同様である。

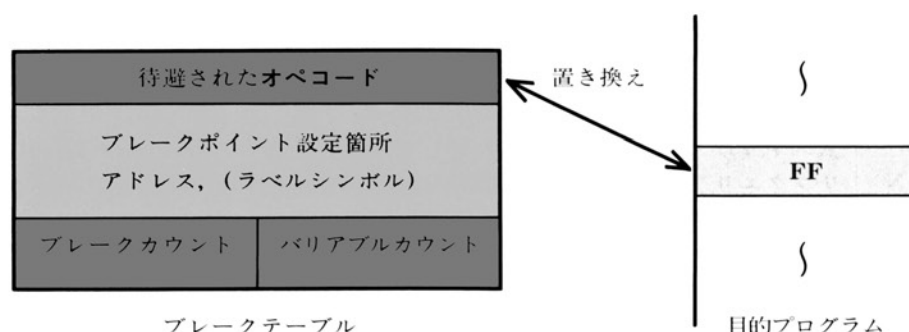
コマンドの種類	コマンド名	機 能
リンキングロード シンボルテーブルコマンド	L	リンクエリア内に、アセンブラ出力のリロケートブルバイナリファイルを入力する。リロケートブルバイナリは、アセンブルバイアス、ローディングアドレスで指定された形式のアブソリュートプログラムとしてストアされる。(relocate Load)
	N	リンクエリア内のプログラムに、入力リロケートブルバイナリファイルを、付加およびリンクしてローディングする。(Next file)
	H	現在のアセンブルバイアス、ローディングアドレスの値を表示する。(Height)
	T	シンボルテーブルに登録されている内容を表示する。ラベルシンボル名とその絶対アドレスおよび定義状態が示される。(Table dump)
	*	現在のアセンブルバイアス、ローディングアドレス値をクリアして0000とする。またシンボルテーブルの内容をクリアする。(CLEAR bias and table)
デバッグ コマンド	B†	ブレイクポイントを設定する。(Break point)
	&	設定されたブレイクポイントをすべてクリアする。(clear break point)
	M†	リンクエリア内の指定したブロックの内容を16進表示する。(Memory dump)
	D†	リンクエリア内の指定したブロックの内容を命令単位で16進表示する。(memory list Dump)
	W†	リンクエリア内の指定したアドレスから、データを16進コードで書き込む。(Write)
	G†	プログラムを指定アドレスから実行する。(Goto)
	I	レジスタバッファの示す内容でプログラムを実行する。実行アドレスはPCの示す値である。(Indicative start)
	A	A, F, B, C, D, E, H, Lの内容を16進表示、または変更する。(Accumulator)
	C	A', F', B', C', D', E', H', L'の内容を16進表示、または変更する。(Complementary)
	P	PC, SP, IX, IY, Iの内容を16進表示、または変更する。(Program counter)
	R	A, C, Pコマンドのすべてのレジスタをまとめて16進表示する。(Register)
X	指定されたメモリブロックを指定アドレスへ転送する。(TRANS fer)	
アブソリュートファイル入出力コマンド	S	リンクエリア内のアブソリュートプログラムとシンボルテーブルとを出力ファイルへファイルネームを指定して出力する。(Save)
	V	ファイルネームで指定されたファイルとメモリの内容とを比較する。(Verify)
	Y	ファイルネームで指定されたアブソリュートファイルをメモリに読み込む。(Yank)
特殊コマンド	#	プリンタへのリスティングのため、リストモードを切り替える。
	!	モニタへコントロールを移す。

5-2 ブレークポイントの考え方

ブレークポイント (break point) とは、プログラム中に設定するチェックポイントのことであり、ブレークポイントとして指定された箇所でプログラムの実行を停止し、CPUレジスタの内容を、レジスタバッファに待避させる。その状態でプログラマは、レジスタの内容やメモリの内容を調べたり、修正を加えたりすることができ、そのあとで、プログラムのリスタートを行なうこともできるので、プログラムのチェック、およびデバッグが可能である。

シンボリックデバッグで設定できるブレークポイントは、最大9箇所までとなっている。ブレークポイントの設定は、位置 (アドレス) を指定するだけでなく、カウントも指定しなくてはならない。カウントというのは、ループするプログラムで、カウントとして指定した回数プログラムの実行がその箇所へ来たとき、はじめてブレーク動作がかかるようにするために指定するものである。ブレークカウンタの最大値はE (14回) である。

ある箇所にブレークポイントを設定すると、その位置 (アドレス) にあるオペコードを、ブレークテーブルへ待避させ、そのかわりにFFコードで置き換える。1つのブレークポイントについて、次に示すブレークテーブルが作成される。



16進FFコードは、RST 7のオペコードであり、これがブレーク動作を行なうことになる。1バイトのCALL命令であるRST 7命令を実行すると、はじめプログラムカウンタの内容がプッシュされ、新たに0038Hがプログラムカウンタの内容となる。即ち、モニタ内の0038番地へジャンプするが、そこからデバッグへコントロールが移って来る。そしてブレークテーブルを検索し該当するブレークポイントを見つけ出す。(見つからなかった場合は、エラー表示として"RST 7?"が表示される。本システムではRST 7はモニタ内で特殊な実行が行なわれるので通常、使用することはできない。)

ブレークポイントをテーブル内に見つけたら、カウントを調べる。最初、ブレークカウント=バリエابلカウントであったものを、バリエابلカウントをデクリメントし、それが0になったら、ブレーク動作を行うし、そうでなければ、プログラムを継続させることになる。

5-3 シンボリックデバッグコマンド

——リンクロードコマンド——

L (relocate Load) コマンド

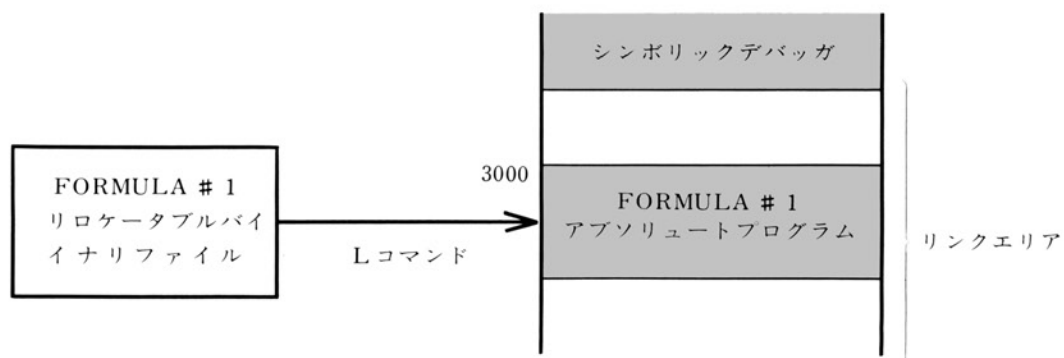
リンクエリア内にアセンブラ出力のリロケートابلバイナリファイルを入力する。デバッガは、プログラムを実際に走らせることを前提としているので、このコマンドで指定すべきバイアス値は、それを考えたものでなければならぬことになる。

* DL 3000 3000

リロケートابلバイナリファイルをロードせよ
ただし、アセンブルバイアスは3000、ローディングアドレスは3000とする

- " *D " のコマンド待ちに、 L (relocate Load) を入力する。 (" *D " は " Debugger " を意味している。)
- 続けて、アセンブルバイアスとローディングアドレスをそれぞれ16進4桁で入力する。前章のリロケートブルロードで説明されたバイアスの考え方に従って、リンクエリア内に、即時実行可能なアブソリュートプログラムを構成する。アセンブラで REL nn の操作を実行していない通常の場合は、上の例のように、アセンブルバイアスとローディングアドレスは同一であり、それは、リンクエリア内のあるアドレスに決められるはずである。
- 次に、システムは " FILENAME? " と表示し、読み込むファイル名の指定を待つ。
- ファイル名を指定したら **[CR]** を押す。システムは PLAY ボタンを押すよう指示する。
- PLAY ボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。
ファイル名を指定していないと、最初に見つけ出したファイルを読み込む。
- 読み込みが終了すると、 " OK " が表示される。
- 途中でエラーが生じた場合、 " ERROR " を表示する。
- 読み込みを中止する時は、 **[SHIFT]** **[BREAK]** を押す。
- 右の写真は、リロケートابلバイナリファイル " FORMULA # 1 " (REL を用いていない) を、リンクエリア内の3000番地からアブソリュート形式で読み込むようが示されている。

```
## SYMBOLIC DEBUGGER SP-2401 ##
LINK AREA 258F - CFFF
#TBL B0
#DL 3000 3000
FILENAME?FORMULA#1
↓ PLAY
FOUND FORMULA#1
LOADING FORMULA#1
```



N (Next file) コマンド

現在のアセンブルバイアスとローディングアドレスの値（コマンドHで示される値）に従って、次に入力するリロケータブルバイナリファイルをリンクロードする。

*** DN** リロケータブルバイナリファイルを付加してリンクロードせよ
アセンブルバイアスとローディングアドレスは現在の値とする

- " *D " のコマンド待ちに、 N (Next file) コマンドを与える。
- システムは " FILENAME? " と表示し、読み込むファイルネームの指定を待つ。
- ファイルネームを指定したら **CR** を押す。システムは PLAY ボタンを押すよう指示する。
- PLAY ボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。
ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したファイルを読み込む。
- ローディングの際のアセンブルバイアスとローディングアドレスは、N コマンドの実行直前の値に従う。この場合、各プログラムユニットで REL nn' を用いる場合は特に注意が必要であり、通常各ユニットの冒頭に置かれた REL nn' は、すべての nn' の値が一致してはならない。（前章を参照）
- ローディング作業では、プログラムの付加（Append）および、リンク（Link）が行われる。
- 読み込みが終了すると、" OK " が表示される。
- 途中でエラーが生じた場合、" ERROR " を表示する。
- 読み込みを中止する時は、 **SHIFT** **BREAK** を押す。

H (Height) コマンド

*** DH** 現在のアセンブルバイアス、ローディングアドレスの値を表示せよ
（変更は不可）

- " *D " のコマンド待ちに、 H (Height) コマンドを与える。
- システムは、現在のアセンブルバイアスとローディングアドレスの示す値を、それぞれ16進4桁で表示する。
これらのバイアスおよびアドレス値を、変更することはできない。

[問] L コマンドでアセンブルバイアス3000、ローディングアドレス3000として、リロケータブルバイナリファイル " FORMULA # 1 "（バイトサイズ 500H バイト）をロードしたあと、H コマンドで示されるバイアスおよびアドレス値はいくらであるか。

答……………アセンブルバイアス3500、ローディングアドレス3500である。

[問] 今のリロケータブルバイナリファイル " FORMULA # 1 " が冒頭に REL.4000H 命令を使用しており、L コマンドでアセンブルバイアス0000、ローディングアドレス4000でローディングした場合はどうか。

答……………アセンブルバイアス0500、ローディングアドレス4500となる。アブソリュートプログラムは4000番地から実行可能なものになり、ローディングの先頭も4000番地になる。

T (Table dump) コマンド

シンボルテーブルに登録されている内容を表示する。ラベルシンボル名とその絶対アドレス、および定義状態が示される。

***DT** シンボルテーブルの内容を表示せよ

- " *D " のコマンド待ちに、 **T** (Table dump) コマンドを与える。
- システムは、シンボルテーブルに登録されている内容、すなわち、ラベルシンボル名、その絶対アドレス (16進表現)、および定義状態を表示する。
定義状態を調べることにより、シンボル定義の誤りなどを見つけることができる。
- シンボルテーブルの定義状態に関するメッセージは、リロケータブルロードの場合と同様に次のようになっている。具体的な例は61ページに説明がある。

メッセージ	定義状態
U	未定義シンボル Undefined (Address or Data)
M	シンボル2重定義 Multi-defined (Address or Data)
X	クロス定義 Cross-defined (Address and Data)
H	データ未定義を含むデータ定義済 Half-defined (Data)
D	データ定義シンボル Data (Data)

アドレス定義済のシンボルにはメッセージがつかない。

* (CLEAR bias and table) コマンド

D アセンブルバイアス、ローディングアドレスを0000とし、シンボルテーブルの内容はクリアせよ

- " *D " のコマンド待ちに、 ***** (CLEAR) コマンドを与える。
- *コマンドが実行されて、アセンブルバイアス、ローディングアドレスはいずれも0000となり、シンボルテーブルの内容はクリアされる。
ただし、 " *TBL " でシンボルテーブルに設定された番地はクリアされない。

B (Break point) コマンド

ブレークポイントを設定または変更するコマンドである。ブレーク動作は、ブレークポイントの設定されたアドレスの1つ前までの命令をブレークカウンタに指定した回数だけ実行した時に行なわれ、そこでプログラムの実行が中断され、同時にCPUレジスタの内容がレジスタバッファに待避されて、コマンド待ちへ戻る一連の動作からなる。ブレークポイントとして指定するアドレスは、16進絶対アドレスまたはラベルシンボルを用いた指定ができる。

*DB	ブレークポイントを設定する
ADDR COUNT	
1 5030_2	アドレス5030, ブレークカウント2
2 SORT3_1	ラベルシンボル" SORT3"のアドレス, ブレークカウント1
3 SORT3+5L_1	ラベルシンボル" SORT3"の5行先のアドレス, ブレークカウント1
4 MAIN0-A_2	ラベルシンボル" MAIN0"のAバイト前のアドレス, ブレークカウント2
5 ☒	(_はスペース記号, スペースを入力して2つのデータを区別すること)

- " *D " のコマンド待ちに、 B (Break point) コマンドを与える。
- システムは改行して " ADDR COUNT " と表示する。
さらに改行してブレークポイントナンバを表示し、スペースを1個おいてカーソルを表示してブレークポイントアドレスとブレークカウンタの入力待ちとなる。
ブレークポイントアドレスの指定は、16進4桁または、グローバルシンボルを用いたシンボリックな指定が可能である。(上例) いずれの場合も、アドレス指定後、スペースを1個おいて、ブレークカウンタを指定する。ブレークカウンタは、ブレークポイントの一つ前の命令をその回数実行した時にブレーク動作を行わせるためのものであり、1からE回までの間で指定できる。
ブレークカウンタを指定すると、改行して、次のブレークポイントナンバを表示して、ブレークポイントの入力待ちとなる。
- ラベルシンボルを用いたアドレス指定を行った時、該当するシンボルが登録されていないか、そのシンボルがデータ定義シンボルである場合 " ??? " を表示してコマンド待ちに戻る。
- DJNZ 命令には、ブレークポイントは設定できない。もし設定しようとした場合は " DJNZ ? " の表示がなされ、コマンド待ちに戻る。
- 同じく CALL 命令にもブレークポイントを設定することはできない。プログラムカウンタをスタックする命令にブレークポイントを設定できない。エラー表示は " CALL ? " である。
もし CALL 命令のチェックをしたい場合には、そのコール先にブレークポイントを設定する方法がある。
- 前に設定したブレークポイントを解除したい時は、同じアドレスを入力し、ブレークカウンタを0とすればよい。(ブレークポイントを全て解除するには、次項に示す & コマンドがある)
設定されていないブレークポイントを解除しようとする時、 " ??? " を表示しコマンド待ちに戻る。
- ブレークポイントは、最大9個まで設定できる。9個まで指定すると改行して、ブレークポイントナンバの所に " X " と表示して、同様なコマンド待ちとなるが、これは、ブレークポイントの解除または、ブレークカウンタの変更を行うためのものであり、新しいブレークポイントを設定するためのものではない。 " X " の所に新しいブレークポイントを設定しようとする時受け付けられず " OVER " を表示してコマンド待ちに戻る。
- ブレークポイントを設定した後、再び B コマンドを実行すると、設定されたブレークポイントが表示されるが、この時、設定した時のテレビ画面とは異なり、16進アドレス、ブレークカウンタ、設定の時用いたシンボルの順で整理されて表示される。
- カーソル操作では DELETE (DEL キー) 機能を行うことができる。 CR キーを押すとコマンド待ちに戻る。

&(CLEAR B.P)コマンド

*D& 設定されたブレークポイントをすべて解除せよ

—— " *D " のコマンド待ちに、 & (CLEAR break point) コマンドを与える。

—— システムは、設定されているブレークポイントをすべて解除して、次のコマンド待ちとなる。

—— 右の写真は、ブレークポイントを設定しているもようを示す。16進4桁による絶対アドレス指定、グローバルラベルシンボルを用いたアドレス指定、ラベルシンボルにライン、またはバイト単位のディスプレイメントを加えた場合などが示されている。

```
#DB
ADDR COUNT
1 5050 1
2 MAIN0 2
3 MAIN8+3L 1
4 LIST-1C 2
5 5055 3
6
```

—— 右の写真は、 " X " 番目の項で、ブレークポイント " SORT3 " の解除を行ったもようを示している。

```
#DB
ADDR COUNT
1 5050 1
2 MAIN0 2
3 MAIN8+3L 1
4 LIST-1C 2
5 5055 3
6 SORT3 1
7 SORT3+1L 1
8 SORT3+2L 1
9 5080 3
X SORT3 0
```

—— 右の写真は、ブレークポイントの設定後、Bコマンドでブレークポイントを表示させたものである。各ブレークポイントは、16進絶対アドレス、ブレークカウント、そして設定の際にラベルシンボルを用いた場合には、そのシンボルの順に整理されて表示されている。

```
#DB
ADDR COUNT
1 5050 1
2 5065 2
3 506F 1 READ0
4 50A2 3 KOELL+3L
5
```

—— 右の写真は、ブレークポイントを5000、カウント1として、Gコマンドで5000からプログラムを実行させ、即座にブレーク動作を行わせたもようを示す。ブレーク動作が行われると同時に、Rコマンドが実行されて、レジスタバッファ内に待避されたCPUレジスタの値を見ることができる。

```
#DB
ADDR COUNT
1 5000 1
2

#DG 5000
A F B C D E H L
01 23 45 67 89 AB CD EF
A' F' B' C' D' E' H' L'
01 23 45 67 89 AB CD EF
PC SP IX IY I
5000 11F3 0000 0000 00

#D
```

M (Memory dump) コマンド

指定されたメモリブロック内の機械語データを16進表示する。メモリブロックの指定は16進絶対アドレスまたはラベルシンボルを用いた指定ができる。カーソル操作によってデータの書き換えも可能である。

*DM 3300┘3350 [CR]	3300から3350までのメモリブロックの内容を表示せよ
*DM MAIN7┘MAIN9 [CR]	ラベルシンボル"MAIN7"の示すアドレスからラベルシンボル"MAIN9"の示すアドレスまでのメモリブロックの内容を表示せよ
*DM STEP0-A┘STEP3+BL [CR]	ラベルシンボル"STEP0"の示すアドレスのAバイト前から、ラベルシンボル"STEP3"のBライン先のアドレスまでのメモリブロックの内容を表示せよ

- " *D " のコマンド待ちに、 M (Memory dump) コマンドを与える。
- システムは、スペースを1個おいてカーソルを表示し、メモリダンプを行うメモリブロックの先頭アドレスとエンドアドレスの入力待ちとなる。
メモリブロックのアドレス指定は、16進4桁または、グローバルシンボルを用いたシンボリックな指定が可能である。
- メモリブロックのアドレス指定は、先頭アドレス ≤ エンドアドレス でなくてはならない。そうでない場合は " ? " の表示がなされる。
- 表示できるメモリブロックは、リンクエリアでなければならない。

*DM 1100 1150	} 1100~1150はリンクエリアではない。
1100	
???	
- リンクエリア内のメモリブロックが指定されると、1行8バイトずつテレビ画面へメモリダンプが行われる。
- プリンタ出力モードが enable の場合、プリンタ上へ表示されるメモリダンプリストは、1行16バイトずつ行われる。
- テレビ画面への表示では、メモリブロックのダンプの後にカーソルが現われ、カーソル操作によって、データの書き換えを行うことができる。変更は、書き換えのあと [CR] キーを押すことによって実行される。データの書き換えは表示されているデータの上から行う。書式が合わないと " ERROR " 表示がなされる。
- [CR] はカーソルのある行の入力を実行するが、もしデータのない行の先頭にある場合に [CR] キーを押すと、次のコマンド待ちとなる。
- 強制的にコマンド待ちに戻すには [SHIFT] [BREAK] キーを押す。

D(memory list Dump)コマンド

指定されたメモリブロック内の機械語データを、命令単位で1行ごとに並べたダンプリストとして16進表示する。メモリブロックの指定は16進絶対アドレスまたはラベルシンボルを用いた指定ができる。カーソル操作によるデータの書き換えはできない。

*DD 3300 _ 3350 CR	3300から3350までのメモリブロックの内容を命令単位で表示せよ
*DD START _ MAIN0 CR	ラベルシンボル "START" の示すアドレスから、ラベルシンボル "MAIN0" の示すアドレスまでのメモリブロックの内容を命令単位で表示せよ
*DD 3000 _ START+12L CR	3000番地から、ラベルシンボル "START" の12行先のアドレスまでのメモリブロックの内容を命令単位で表示せよ

—— " *D " のコマンド待ちに、 D (memory list Dump) コマンドを与える。

—— システムはスペースを1個おいてカーソルを表示し、メモリリストダンプを行うメモリブロックの先頭アドレスとエンドアドレスの入力待ちとなる。

メモリブロックのアドレス指定は、16進4桁または、グローバルシンボルを用いたシンボリックな指定が可能である。メモリブロックのアドレス指定はMコマンドの場合と同様に、先頭アドレス ≤ エンドアドレスで、かつ、リンクエリア内のメモリブロックでなければならない。

—— メモリブロックの指定後 **CR** キーを押すと、システムは、アドレスと命令単位の機械語コードとを並べて順次表示を行う。

例えば、"START" から "MAIN0" までが次のようなソースプログラムによって構成されており、デバッガで3000番地からストアされているとすると、Dコマンドでリストダンプを行うと右の写真のように表示が行われる。

```
START: ENT
        LD  SP, START
        CALL MSTP
        XOR  A
        LD  (?TABP), A
        LD  B, A
MAIN0: ENT
        LD  A, OFH
```



```
#DD START MAIN0
3000 310030
3003 CD4700
3006 AF
3007 32BE30
300A 47
300B 3E0F

#D
```

—— 注意しなくてはならないのは、Dコマンドで指定するメモリブロックの先頭アドレスは必ずある命令のオペコードを指していなければならない点である。そうでなくデータを指していたりするとそれをオペコードと読んだ不可解なダンプリストが表示される。メモリブロック内にデータ領域 (DEFB, DEFW, などで構成したものなど) がある場合も同様である。

—— メモリリストダンプは、**SPACE** キーによって停止、続行を行うことができる。

—— メモリの内容の書き換えはできず、メモリブロックの表示のあと次のコマンド待ちとなる。

—— コマンドを中断するには **SHIFT** **BREAK** を押す。

W(data Write)コマンド

指定されたメモリアドレスから、16進データを書き込む。メモリアドレスの指定は16進絶対アドレス、またはラベルシンボルを用いた指定ができる。

*DW 8000 **CR**

8000番地から機械語データを書き込む

*DW DATA1 **CR**

ラベルシンボル "DATA1" の示すアドレスから機械語データを書き込む

— " *D " のコマンド待ちに、W (data Write) コマンドを与える。

— システムはスペースを1個おいてカーソルを表示し、データライトを行うメモリエリアの先頭アドレスの入力待ちとなる。

メモリエリアの先頭アドレスの指定は、16進4桁または、グローバルシンボルを用いたシンボリックな指定が可能である。

— 書き込みを行うメモリエリアはリンクエリア内ではない。

*DW 1111

1111

?

1111番地はリンクエリア内ではない

— アドレスを指定して **CR** キーを押すと改行してアドレスを表示し、先頭アドレスから順次機械語データが16進2桁で入力されるのを待つ。

データは2桁入力される毎に、スペースが自動的に1個置かれる。さらに8バイトデータが書き込まれる度に改行して新しくアドレス表示がなされる。

— タイプミスの修正を行うには、**←**のカーソル左移動キーを押すことによって1バイト前へ戻り訂正を行う。右の写真はそのままを示しており、**←**キーを押すと改行して戻ったアドレスを表示することがわかる。

— Z80の相対ジャンプ命令JR、DJNZ命令などのディスプレイメントeを指定する場合、ピリオド"."を入力するとシステムは、16進4桁のジャンプ先(ラベルは不可)の絶対アドレス入力待ちとなる。16進4桁のアドレスを直接指定すると、システムは自動的にディスプレイメントeを算出して所定のアドレスへ1バイトのコードをストアする。

右の写真の下部分はこのように示している。

— 必要なデータの書き込みが終わったら **CR** キーを押す。システムはコマンド待ちに戻る。



G (Goto) コマンド

実行コマンドであり、プログラムのコントロールを指定されたアドレスへ移す。ブレーク動作が行われたあとのリスタートでも用いる。

*DG 3200 [CR]	3200番地からプログラムを実行せよ
*DG START [CR]	ラベルシンボル "START" の示すアドレスからプログラムを実行せよ
*DG [CR]	ブレークポイントからのリスタートを行え リスタート番地, CPUレジスタの値は, レジスタバッファの示す内容とせよ

— *D" のコマンド待ちに, G (Goto) コマンドを与える。

— システムは, 実行アドレスの入力待ちとなる。実行アドレスは, 16進4桁または, ENT擬似命令で定義されたグローバルラベルシンボルで指定することができる。

ラベルシンボルを用いたアドレス指定では, ライン単位のロケーション, またはバイト単位のロケーションを用いることができる。

*DG MAIN0 実行アドレスを "MAIN0" とせよ。

*DG MAIN0+3L 実行アドレスを "MAIN0" より3ライン先の番地とせよ。

*DG MAIN0-B 実行アドレスを "MAIN0" よりBバイト前の番地とせよ。

— ブレークポイントからのリスタートを行う時は, Gコマンドを与えたあと, [CR] キーを押す。ブレーク動作を行っていないのにこの操作を行うと, 実行はせずコマンド待ちに戻る。

リスタートの時に, 各CPUレジスタの値は, Rコマンドで示される値である。PC (Program Counter) の値がリスタートの番地となる。PコマンドでPCの値を変更することができるので, リスタートをブレークポイント以外の場所から行うことも可能である。

— プログラムを実行させ, ある箇所からデバッグへ戻るには, 次のコマンドを置いておけばよい。

JP 1260H

1260番地は, デバッグのWARM START番地であり, リンクエリアの内容を消去せずに, " *D" のコマンド待ちとなる番地である。(1200番地からのスタートはリンクエリア, シンボルテーブル, バイアスをクリアするCOLD STARTである)

— プログラムの実行を停止するには, デバッグ (或はモニタ) へのジャンプ命令を置くか, ブレークポイントによるしかない。

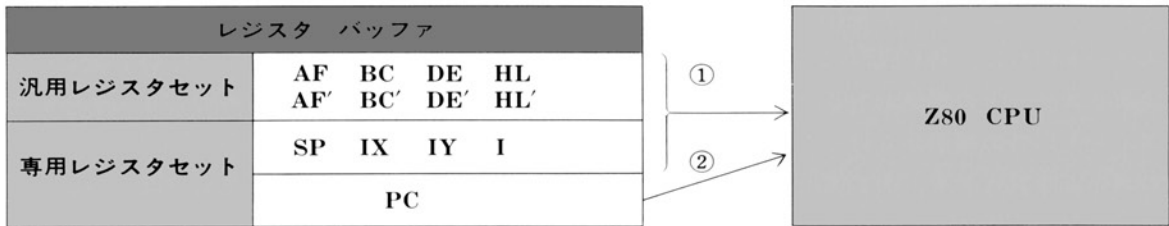
— Gコマンドの入力を中止する場合は [SHIFT] [BREAK] を押す。

I (Indicative start)

レジスタバッファの示す値をCPUレジスタの値としてプログラムの実行を行うコマンドである。実行アドレスは、PCの示す値であり、これらのレジスタに設定される値は、A、C、Pコマンドでカーソル操作を用いて任意に定めることができる。Gコマンドは単に与えられたアドレスからスタートするのみであり、各レジスタのセットは行なっていない。

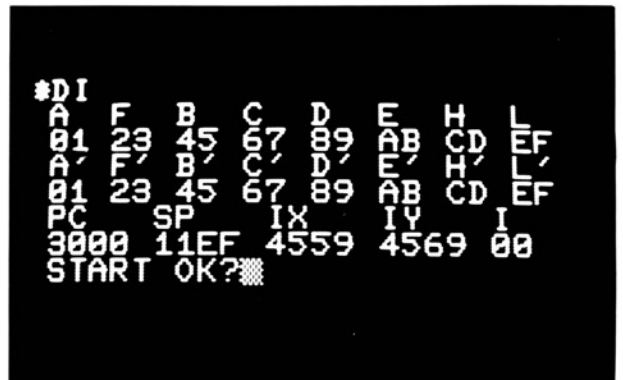
*DI								CPUレジスタのとり値を次の値として
A	F	B	C	D	E	H	L	PCの示すアドレスからプログラムを実行せよ
01	23	45	67	89	AB	CD	EF	
A'	F'	B'	C'	D'	E'	H'	L'	
01	23	45	67	89	AB	CD	EF	
PC	SP	IX	IY	I				
33AB	1FEA	5F70	5F50	00				
START	OK?	⌘						

- " *D " のコマンド待ちに、I (Indicative start) コマンドを与える。
- システムは、スタートの条件となるCPUレジスタに設定する各レジスタの値を16進2桁または4桁で表示する。これらはレジスタバッファの内容であり、Rコマンドで見ることのできる値と同一内容である。
- レジスタバッファの内容の表示につづいて、" START OK? " の表示が行われ、この条件でスタートする場合は **CR** キーを押す。システムは、PCの示すアドレスから以上の条件でプログラムの実行を行う。レジスタの値を変更するか、Iコマンドを中止する場合は **SHIFT** **BREAK** を押すとコマンド待ちに戻る。
- 下図は、IコマンドによるCPUレジスタ設定のまようを示す。



はじめに汎用レジスタと専用レジスタSP、IX、IY、Iの値がCPUレジスタに設定され①、次にプログラムカウンタPCが設定されて②、プログラムが実行される。

- 右の写真は、所定のレジスタ値を設定し、3000番地からプログラムの実行を行うまようを示している。



A (Accumulator) コマンド

ブレークポイントでブレークがかかった場合、Z80 CPUの内部レジスタの内容はバッファに待避されるが、A コマンドによって、そのうちの汎用レジスタ中の主レジスタセットの内容を表示させることができる。更にカーソル操作でそのバッファの内容を変更させ、ブレークポイントからのリスタートが可能である。

*DA									主レジスタAF, BC, DE, HLの内容を 表示せよ
A	F	B	C	D	E	H	L		
01	23	45	67	89	AB	CD	EF		
❖									

- " *D " のコマンド待ちに、A (Accumulator) コマンドを与える。
- システムは、アキュムレータA、フラグレジスタF、汎用ペアレジスタBC, DE, HLのそれぞれの内容を16進2桁で表示する。
ここでレジスタの内容とは、**ブレークポイントがかかった時の各レジスタの内容**であり、ブレークポイントからのリスタート (Gコマンド参照) のために待避されたものである。
- レジスタの内容が表示された次の行にカーソルが現われる。必要があれば、レジスタの内容を変更する。値の変更は、表示されている値の上にカーソルを持って行き同じ位置に新しい値を書き込む。変更したら **CR** キーを押す。(カーソルは次の行へ移る)
Aコマンドで表示されたレジスタの内容、あるいは変更された値は**ブレークポイントからのリスタート、Iコマンドによるインディカティブスタートの場合にCPU内部レジスタに復帰する値**である。
- カーソルが上の例に示す位置にあるとき、**CR** キーを押すと、次のコマンド待ちに戻る。

C (Complementary) コマンド

ブレーク動作の行われた時のCPU汎用レジスタ群のうちの、補助レジスタセットの内容を表示する。カーソル操作によって内容の変更を行うことができる。

*DC									補助レジスタAF', BC', DE', HL', の 内容を表示せよ
A'	F'	B'	C'	D'	E'	H'	L'		
01	23	45	67	89	AB	CD	EF		
❖									

- " *D " のコマンド待ちに、C (Complementary) コマンドを与える。
- システムは補助レジスタのアキュムレータA'、フラグレジスタF'、汎用ペアレジスタBC', DE', HL'のそれぞれの内容を16進2桁で表示する。
各レジスタの内容、または、カーソル操作で変更された値の持つ意味は、Aコマンドの場合と同様であり、ブレークポイント、ブレークポイントからのリスタート、あるいはIコマンドの場合にのみ有効である。
- カーソルが上の例に示す位置にあるとき、**CR** キーを押すと、次のコマンド待ちに戻る。

P (Program counter) コマンド

ブレーク動作の行われた時のCPU専用レジスタセットの内容を表示する。カーソル操作によって内容の変更を行うことができる。

*DP						専用レジスタ PC, SP, IX, IY, I の内容
PC	SP	IX	IY	I		を表示せよ
33AB	1FEA	5F70	5F50	00		
❖						

—— " *D " のコマンド待ちに、 P (Program counter) コマンドを与える。

—— システムは、専用レジスタ PC, SP, IX, IY, I のそれぞれの内容を16進4桁、または2桁で表示する。

各レジスタの内容、または、カーソル操作で変更された値の持つ意味は、Aコマンド、Cコマンドの場合と同様である。

表示された値、あるいはカーソル操作によって変更された値はブレークポイントからのリスタート、あるいはIコマンドによるインディカティブスタートの場合にレジスタに復帰される値である。ブレークポイントからのリスタートは、必ずしもブレークポイントの置かれたアドレスからでなくてよく、PCの値を変更することによって、リスタートするアドレスを任意に決めることができる。

—— カーソルが上の例に示す位置にあるとき、CR キーを押すと、次のコマンド待ちに戻る。

R (Register)

ブレーク動作の行われた時のCPUレジスタの内容、あるいは、A、C、Pの各コマンドによって変更された値を表示する。即ち、レジスタバッファの内容が表示されるが変更することはできない。

*DR								CPUレジスタの内容を表示せよ
A	F	B	C	D	E	H	L	
01	23	45	67	89	AB	CD	EF	
A'	F'	B'	C'	D'	E'	H'	L'	
01	23	45	67	89	AB	CD	EF	
PC	SP	IX	IY	I				
33AB	1FEA	5F70	5F50	00				

—— " *D " のコマンド待ちに、 R (Register) コマンドを与える。

—— システムは、CPUレジスタセットの全ての内容を16進2桁、または4桁で表示する。カーソルは現れず、値を変更することはできない。

ブレーク動作の行われた時点と、Iコマンドによるインディカティブスタートの時点では、このRコマンドと同様のレジスタバッファダンプが自動的に行われる。

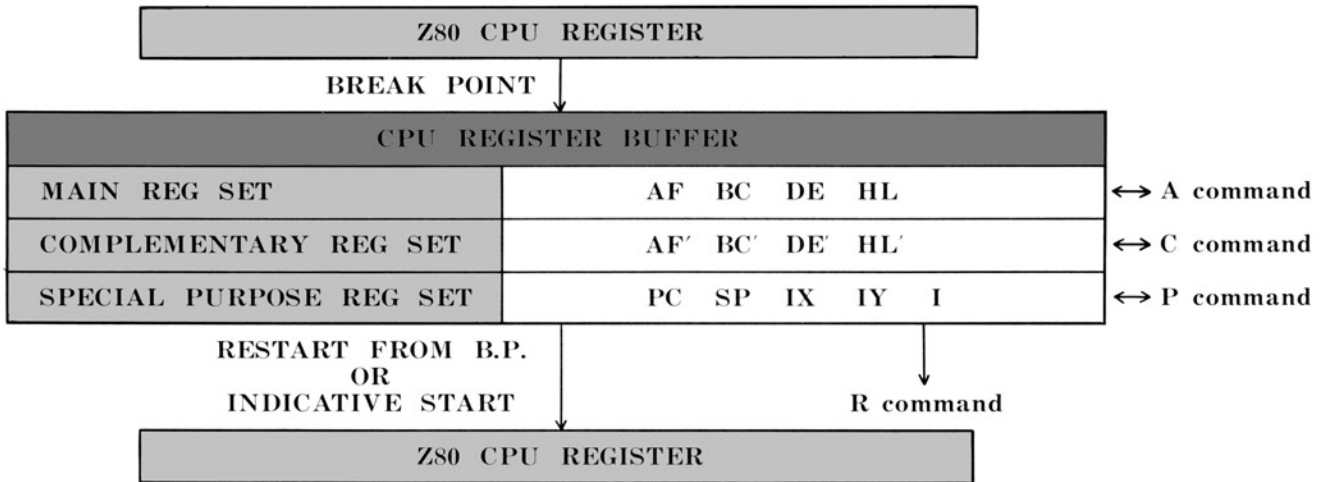
—— 全レジスタの内容の表示後、次のコマンド待ちに戻る。

レジスタコマンド(A, C, P, R)の利用形態

レジスタコマンド (A, C, P, R) によって表示される値は、デバッガ内のレジスタバッファの内容である。デバッガ内のレジスタバッファの内容は、ブレーク動作の行われた時に待避されたCPUレジスタの内容か、または、A, C, Pコマンドのカーソル操作によって変更された値である。

ブレークポイントからのリスタートあるいは、インディカティブスタートは、レジスタバッファの内容をCPUレジスタに復帰することによって行われる。

レジスタコマンドの利用形態と、テレビ画面表示例を次に示す。



```
#DA
A 01  F 23  B 45  C 67  D 89  E AB  H CD  L EF
*
```

Aコマンド

```
#DP
PC  SP  IX  IY  I
33AB 1FEA 5F70 5F50 00
*
```

Pコマンド

```
#DC
A'  F'  B'  C'  D'  E'  H'  L'
01  23  45  67  89  AB  CD  EF
*
```

Cコマンド

```
#DR
A  F  B  C  D  E  H  L
01  23  45  67  89  AB  CD  EF
A' F' B' C' D' E' H' L'
01  23  45  67  89  AB  CD  EF
PC  SP  IX  IY  I
33AB 1FEA 5F70 5F50 00
*
```

Rコマンド

X(data TRANSfer)コマンド

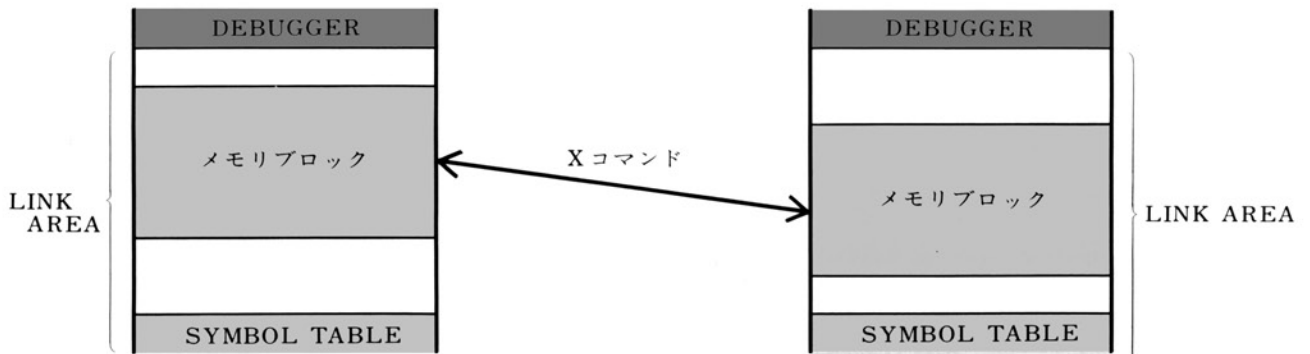
指定されたメモリブロックを、別のメモリエリアへ転送する。

*DX

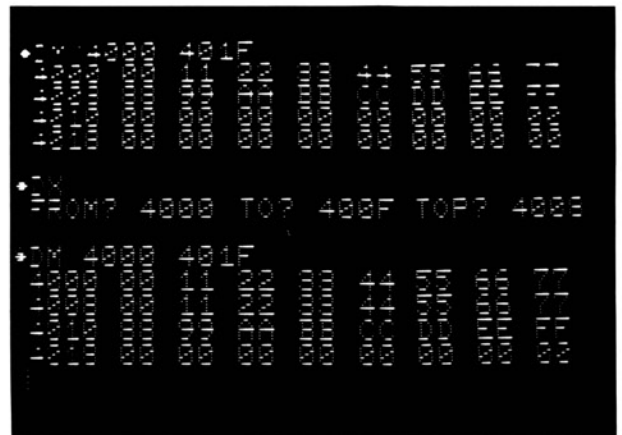
FROM? 3FF0 TO? 4027 TOP? 5FF0

3FF0から4027までのメモリブロックの内容を5FF0を先頭番地とする
メモリエリアへブロック転送せよ

- " *D " のコマンド待ちに、 X (data TRANSfer) コマンドを与える。
- システムは " FROM? " の表示後、転送するメモリブロック先頭アドレスの16進4桁入力待ちとなる。
次に " TO? " の表示後、転送するメモリブロックのエンドアドレスの、16進4桁入力待ちとなる。さらに、
" TOP? " の表示後、メモリブロックを転送するメモリエリアの先頭アドレスの16進4桁入力待ちとなる。
(シンボリックアドレス指定はできない)
- それぞれのアドレスが指定されると、ブロック転送を行い、コマンド待ちに戻る。
- 転送するメモリブロック、転送先のメモリエリアは、LINK AREA内でなくてはならない。
- 転送するメモリブロックと転送先のメモリエリアが下図に示すように重なる関係になっても、転送されるブロックの内容は壊されずに転送される。(右から左、または左から右の転送いずれの場合も可)



- 右の写真は、4000から400Fまでのメモリブロックを4008を先頭とするメモリエリアに転送したもようを示す。
前後のMコマンドによって表示されたメモリ内容を比較せよ。



S(Save)コマンド

SYMBOLIC DEBUGGERのリンクエリア内に構成されている、即時実行形のアブソリュートバイナリプログラムに指定されたブロックおよびシンボルテーブルを、ファイルネームを付けた出力ファイルに出力する。従ってこのファイルをYコマンドでロードすると、リンクエリアの内容およびシンボルテーブルが再構成されることになる。

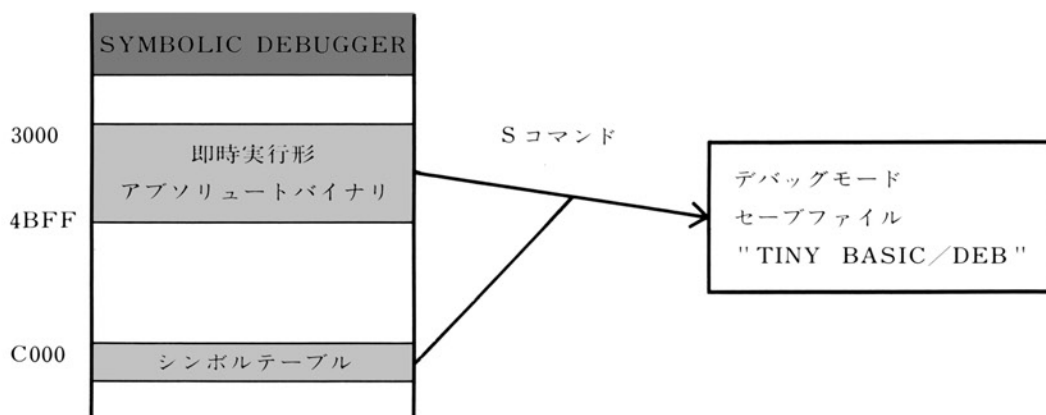
*DS

FILENAME?TINY BASIC/DEB **CR**

FROM? 3000 TO? 4BFF

リンクエリア内の3000から4BFFに構成されている、即時実行形のアブソリュートバイナリブロックとシンボルテーブルとをファイルネーム "TINY BASIC/DEB" を付けてそのまま出力ファイルに出力せよ

- " *D " のコマンド待ちに、S (Save) コマンドを与える。
- システムは改行して " FILENAME? " と表示し、出力ファイル名の指定を待つ。
- ファイルネームを指定したら **CR** を押す。
- 改行して " FROM? " を表示し、出力すべきリンクエリア内の即時実行形のアブソリュートバイナリブロックの先頭アドレスが、16進4桁で指定されるのを待つ。
次に " TO? " を表示し、同じくエンドアドレスの16進4桁指定を待つ。
- 出力するメモリブロックが指定されると、RECORDボタンとPLAYボタンを押すように指示される。
- RECORDおよびPLAYボタンを押すと、指定されたメモリブロックおよび、シンボルテーブルの内容を、出力ファイルに出力する。
- 下図はSコマンドによって、3000から4BFFまでのアブソリュートバイナリブロックを、filename "TINY BASIC /DEB" を付けた出力ファイルに出力するもようを示す。



〔問〕 TEXT EDITORのWコマンド、ASSEMBLERのPASS 4、RELOCATABLE LOADERのSコマンド、そしてSYMBOLIC DEBUGGERのSコマンドによって出力されるそれぞれのファイルの形式、何によってローディングされるか、役割、相違などについて説明せよ。

V(Verify)コマンド

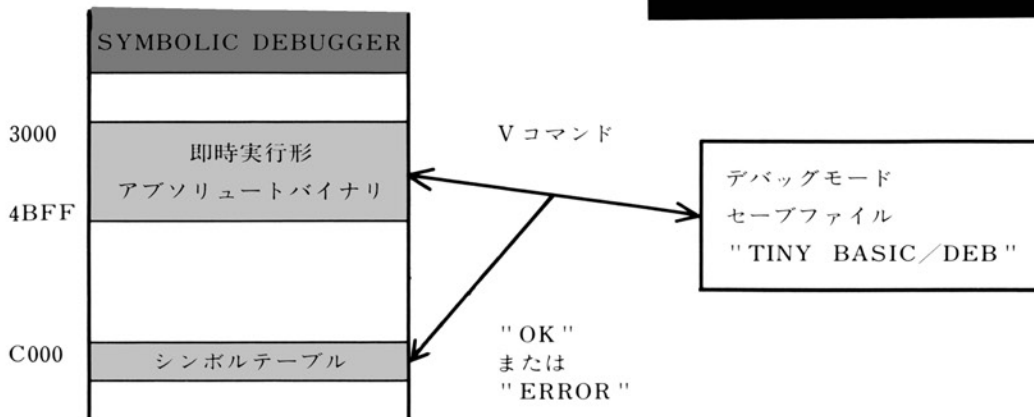
ファイルネームで指定されるデバッグモードセーブファイルとリンクエリアの内容とを比較する。

***DV** デバッグモードセーブファイルと、リンクエリアの内容とを比較せよ

- " *D " のコマンド待ちに、 V (Verify) コマンドを与える。
- システムは " FILENAME? " と表示し、比較すべき、デバッグモードセーブファイルの指定を待つ。
- ファイルネームを指定したら **CR** を押す。システムは、PLAY ボタンを押すよう指示する。
- PLAY ボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、比較を始める。
ファイルネームを指定していないと、最初に見つけ出したセーブファイルの比較を行う。
- 比較されるファイルと、リンクエリアの内容が同一であれば、 " OK " と表示され、相違があれば " ERROR " の表示がなされる。

- 右の写真は、S コマンドによって、デバッグモードセーブファイル " TINY BASIC / DEB " をセーブした後に、V コマンドを実行して、リンクエリアの内容との比較を行ったもようを示している。 " OK " 表示によって、リンクエリアの内容が相違なくセーブファイルにコピーされたことを示す。

```
#DS
FILENAME?TINY BASIC/DEB
FROM? 3000 TO? 4BFF
* RECORD.PLAY
WRITING TINY BASIC/DEB
OK
#DV
FILENAME?TINY BASIC/DEB
* PLAY
VERIFYING TINY BASIC/DEB
OK
```

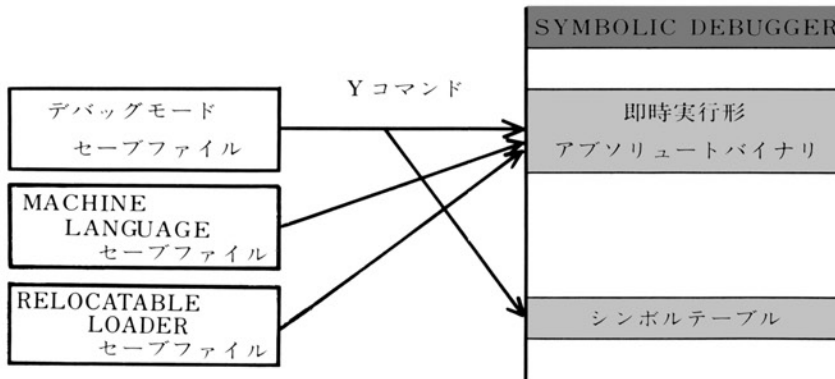


Y (Yank) コマンド

ファイル名で指定されるデバッグモードセーブファイルを読み込み、リンクエリア内にアブソリュートバイナリプログラムを構成する。

***DY** リンクエリア内をクリアして、デバッグモードセーブファイルを入力せよ
ローディング条件は、ファイルの出力条件と同一とせよ

- " *D " のコマンド待ちに、 Y (Yank) コマンドを与える。
- システムは " FILENAME? " と表示し、読み込むファイル名の指定を待つ。
- ファイル名を指定したら **CR** を押す。システムは、PLAYボタンを押すよう指示する。
- PLAYボタンを押すと、指定されたファイルを見つけ出し、読み込みを始める。
ファイル名を指定していないと、最初に見つけ出したデバッグモードセーブファイルの読み込みを行う。
- ファイル内のアブソリュートバイナリは、Sコマンドで出力した時に指定した先頭アドレスからエンドアドレスまでのブロックにそのままストアされる。
ファイル内のシンボルテーブルの内容は、Sコマンドを行なった時の状態がそのまま再現される。但しシンボルテーブルは " *TBL " によって設定されたエリアの先頭から置きかわる。
このとき MACHINE LANGUAGE、RELOCATABLE LOADER によって出力されたファイルはシンボルテーブルを持たないので、アブソリュートバイナリファイルだけが読み込まれる。
- 読み込みが終了すると " OK " が表示される。
- 途中でエラーが生じた場合、 " ERROR " を表示する。
- 読み込みを中止する時は、 **SHIFT** **BREAK** を押す。



- SYMBOLIC DEBUGGERに用意されている、S、V、Yコマンドは、このように、デバッグ操作中のアブソリュートバイナリプログラムを、ファイル化する便宜を図ったものである。デバッグ操作を中断したあと、このファイルを使って、シンボル情報と共に前の状態を再現することができる。
システムプログラムでは、プログラムの変更、修正は原則として、ソースプログラムの編集に戻るによって行われる。

—— 特殊コマンド ——

コマンド

* D # プリンタへのリスティングのためのリストモードを切り替えよ。

—— " *D " のコマンド待ちに、 # (sharp mark) コマンドを与える。

—— プリンタへのリスティングのため、リストモードが切り替わる。

SYMBOLIC DEBUGGER の起動時は、プリンタリストモードは `disable` であり、 # コマンドを 1 回与えるごとに、モードは、 `enable`、 `disable` と切り替わる。

プリンタリストモードが `enable` である時、出力表示は、テレビ画面とプリンタの両方に行われる。

! コマンド

* D ! モニタへコントロールを移せ

—— " *D " のコマンド待ちに、 ! (exclamation mark) を入力する。

—— システムのコントロールは、モニタへ移る。

—— モニタから、SYMBOLIC DEBUGGER へ戻るには、次の 2 通りの方法がある。

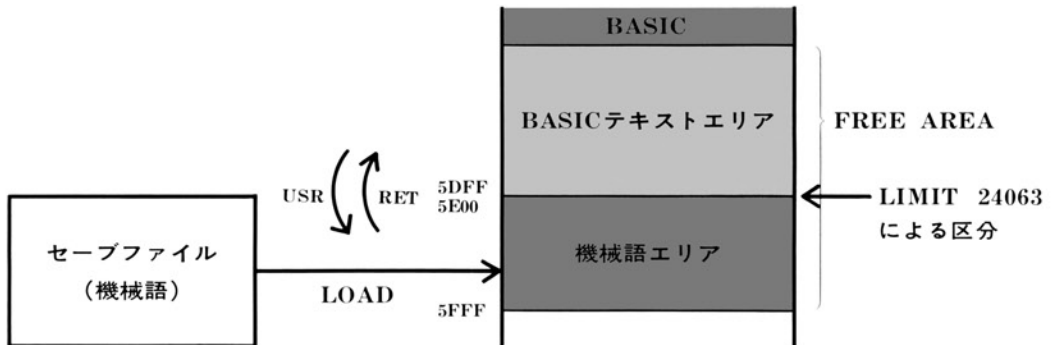
* GOTO \$ 1200 CR リンクエリアの内容をクリアして、スタックを初期状態に戻す。
(COLD START)

* GOTO \$ 1260 CR リンクエリアの内容はクリアせず、コマンド待ちへ移る。
(WARM START)

5 — 4 セーブファイルとBASICテキストとのリンク方法

リロケータブルローダ、またはシンボリックデバッガで出力したセーブファイルをBASICとリンクする方法を述べる。但し、リンクするBASICのバージョンはSP-5010以降のものに限られる。

- リロケータブルローダ、またはシンボリックデバッガで出力するセーブファイルは即時実行可能な機械語プログラムであるが、BASICで、機械語とリンクを行うには、BASICテキスト領域と、機械語をロードするメモリ領域とを区別する必要がある、それはLIMITコマンドによってBASICテキストエリアの下限を指定することによって行う。
- LIMITで区切るアドレス（BASICでは10進表現をとる）は、BASICテキスト、そこで使用する変数のためのバッファエリアを考え、更に、機械語サブルーチンのバイトサイズを考えて指定しなくてはならない。BASICの使用エリアと機械語が重なるようなローディングを行うと"OVERLAY ERROR"となる。
- 機械語セーブファイルのローディング条件は、データアドレスとして指定されたアドレスに従うので、この値が、BASICのLIMITで区分された機械語エリア内に位置するようにあらかじめアセンブル作業を行っておく必要がある。
- LIMITで区別されたエリアに機械語プログラムがロードされたら、BASICのUSRコマンドを用いて機械語プログラムへコントロールを移すことによってリンクが行える。
USRコマンドは、10進数でアドレスを示すコール命令である。たとえば、"USR (24064)"というのはアセンブリ語で書くとCALL 5E00Hである。
- 下図は、5FFFまでのフリーエリア（RAM20Kバイトの場合に当る）を、"LIMIT 24063"によって5E00番地でBASICエリアと機械語エリアの2つに分けたもようを示す。



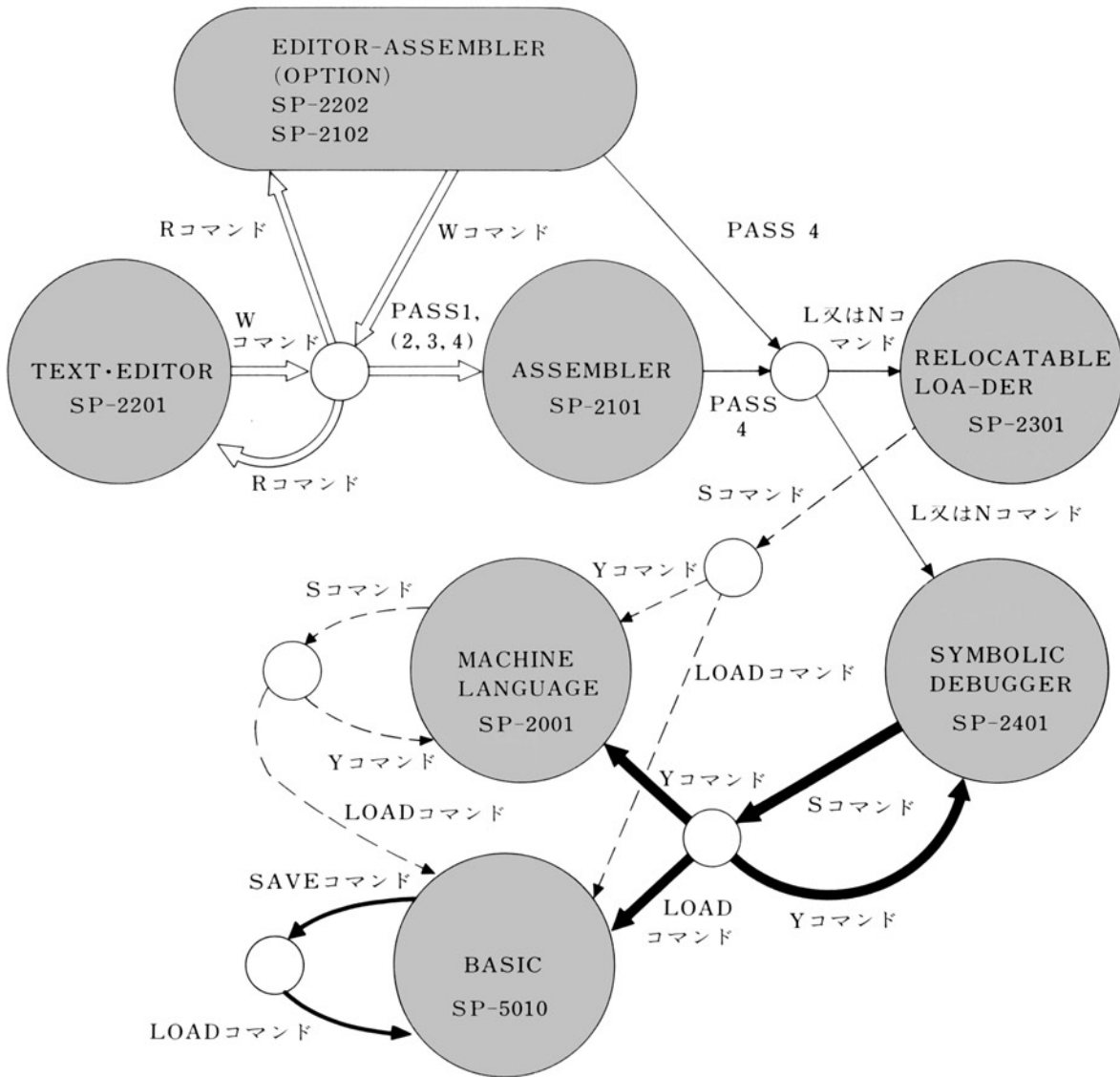
- 右の写真は、BASICプログラムで、セーブファイルをローディングし、USRコマンドでBASICテキストからコントロールを移す例を示している。

```

10 LIMIT 24063
20 LOAD
30 USR(24064)
RUN
↓
PLAY
FOUND GAUSS S-R
LOADING GAUSS S-R
    
```

5-5 各システムプログラム間のファイルの考え方

各システムプログラムは必ず1つのファイルを形成して、他のシステムプログラムで利用される。その大きい流れを概念図としてまとめたものが下図である。



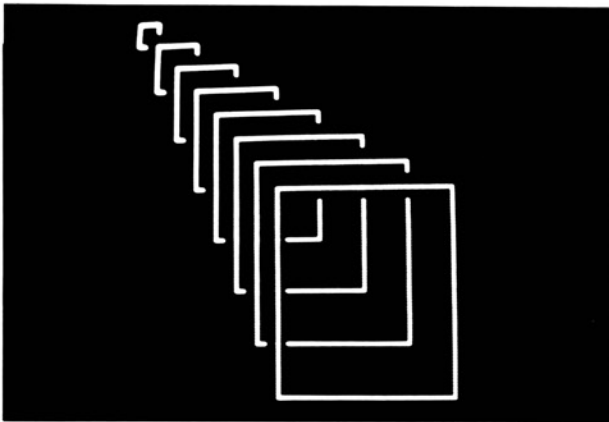
- 記号の説明—
- ← ASCII列によるソースファイル
 - ← リロケータブルバイナリファイル
 - ←--- セーブファイル (機械語プログラム又は目的ファイル)
 - ← debugモードセーブファイル (シンボルテーブル付のセーブファイル)
 - ← BASICテキストプログラム
 - ファイル媒体 (例, 外部カセット装置やフロッピーディスクファイルなど)

第 6 章
アセンブラプログラミング
例題集

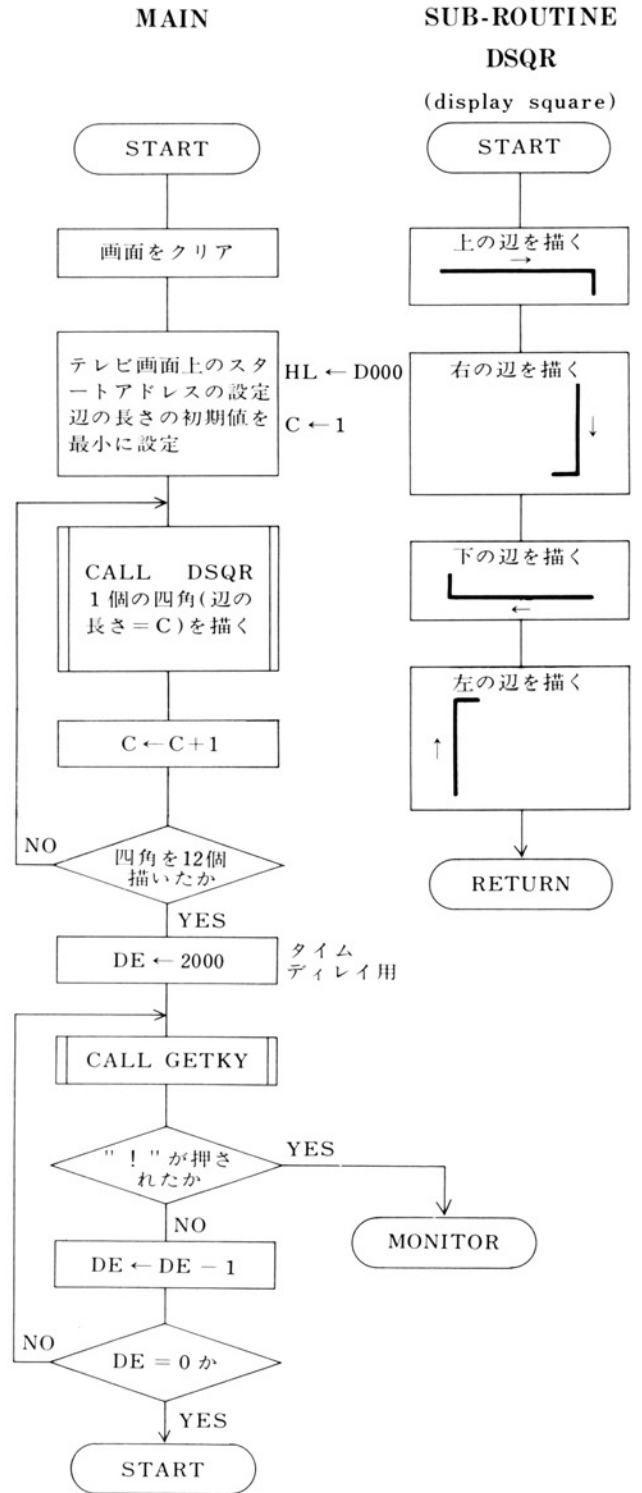
〔注意〕

例題中に示されるプログラム例は、プログラムの構成を示したものである。その中で参照するモニタサブルーチンなどについては、シンボル名を使い、具体的なアドレスを定義していない。従って、プログラムを実際に走らせるためには、リンクする他のプログラムユニット中でその定数を定義するか、あるいは同一のプログラム中に追加して定義する必要がある。未定義シンボル参照の命令には、メッセージ欄に " E " 表示がなされる。

1 接近するに従ってだんだん大きくなる四角形を描いてみる。初めにテレビ画面の左上に小さな四角を描き、それが、近づいて来るようにしたい。それには初めに描いた四角の辺の長さを大きくして行きながら、位置をずらして重ねて描いて行けばよい。



画面の左上からはじめて、四角がだんだん大きくなって近づいて来るように見える。



```

01 0000      ;
02 0000      ;   APPROACHING SQUARE
03 0000      ;
04 0000      ;           REL      2000H
05 2000      ;
06 2000  P   CHR1:   EQU      78H
07 2000  P   CHR2:   EQU      5DH
08 2000  P   CHR3:   EQU      79H
09 2000  P   CHR4:   EQU      1DH
10 2000  P   CHR5:   EQU      1CH
11 2000  P   CHR6:   EQU      5CH
12 2000  P   STADR:  EQU      D000H
13 2000      ;
14 2000 3E16 3DGO:   LD       A,16H
15 2002 CD0000 E   CALL    PRNT
16 2005 112800    LD       DE,0028H
17 2008 2100D0    LD       HL,STADR
18 200B 0E01      LD       C,1
19 200D 41        3DG1:   LD       B,C
20 200E CD3120    CALL    DSQR
21 2011 CD5A20    CALL    TMDLY
22 2014 23        INC      HL
23 2015 19        ADD      HL,DE
24 2016 0C        INC      C
25 2017 79        LD       A,C
26 2018 FE0D      CP       13
27 201A 20F1      JR       NZ,3DG1
28 201C 110020    LD       DE,2000H
29 201F 1B        3DG2:   DEC      DE
30 2020 CD0000 E   CALL    GETKY
31 2023 FE21      CP       21H
32 2025 CA0000 E   JP       Z,MNTR
33 2028 7A        LD       A,D
34 2029 B3        OR       E
35 202A 20F3      JR       NZ,3DG2
36 202C 18D2      JR       3DGO
37 202E      ;
38 202E      ;   SUB ROUTINE
39 202E      ;
40 202E 3E78      DSQR0:  LD       A,CHR1
41 2030 77        LD       (HL),A
42 2031 23        DSQR:   INC      HL
43 2032 10FA      DJNZ    DSQR0
44 2034 3E5D      LD       A,CHR2
45 2036 41        LD       B,C
46 2037 1802      JR       +4
47 2039 3E79      DSQR1:  LD       A,CHR3
48 203B 77        LD       (HL),A
49 203C 19        ADD      HL,DE
50 203D 10FA      DJNZ    DSQR1
51 203F 3E1D      LD       A,CHR4
52 2041 41        LD       B,C
53 2042 1802      JR       +4
54 2044 3E78      DSQR2:  LD       A,CHR1
55 2046 77        LD       (HL),A
56 2047 2B        DEC      HL
57 2048 10FA      DJNZ    DSQR2
58 204A 3E1C      LD       A,CHR5
59 204C 41        LD       B,C
60 204D 1802      JR       +4

```

シンボル	キャラクタ
CHR 1	☐
CHR 2	▣
CHR 3	▢
CHR 4	▤
CHR 5	▥
CHR 6	▦

四角を描くための
ディスプレイコー
ドを定義する。

☐ ビデオ RAM の先頭アドレス。

▣ テレビ画面をクリアする。

初期値の設定、C←1 は最初の四角の辺の長
さを決める。

C の値に従った四角を 1 個描き、タイムディ
レイにおいて、次の位置を決める (HL)。

辺の長さを決める C をインクリメントする。
13 になったらこのループを抜け出す。

タイムディレイをとりながら GET KEY を見
る。"! " キーが押されたらモニタへ移る。
その他の場合は、初めに戻る。

☐ 四角の上辺を描く。

▣ 四角の右辺を描く。

▢ 四角の下辺を描く。

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 02 **

```
01 204F 3E79      DSQR3: LD    A, CHR3
02 2051 77        LD    (HL), A
03 2052 ED52      SBC   HL, DE
04 2054 10F9     DJNZ  DSQR3
05 2056 3E5C     LD    A, CHR6
06 2058 77        LD    (HL), A
07 2059 C9        RET
08 205A          ;
09 205A F5        TMDLY: PUSH  AF
10 205B D5        PUSH  DE
11 205C 110020   LD    DE, 2000H
12 205F 1B       DEC   DE
13 2060 7A       LD    A, D
14 2061 B3       OR    E
15 2062 20FB     JR    NZ, -3
16 2064 D1       POP   DE
17 2065 F1       POP   AF
18 2066 C9       RET
19 2067          END
```

四角の左辺を描いて RETURN する。

DEペアレジスタの2000H回のタイムディレイ。

このプログラムでは、モニタサブルーチン "PRNT"、"GETKY" およびモニタ先頭アドレス "MNTR" が参照されているので、他のリンクするプログラムユニット、またはこのプログラムユニットに追加して定義する必要がある。リスト上のメッセージ欄の "E" 表示が外部シンボル参照を意味している。(P.15参照)

```
PRNT: EQU 0012H
GETKY: EQU 001BH
MNTR: EQU 0000H
```

また四角の辺を描くときに画面がチラつかないようにするために、このリストの第1ページの第41行、第48行、第55行、第2ページの第2行の "LD (HL), A" コマンドの前に、

```
CALL ?BLNK
```

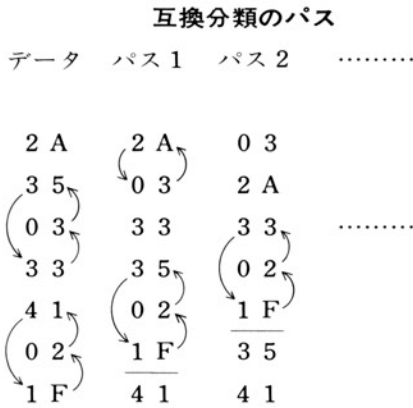
を置いて、垂直ブランキング期間を待つ方法がある。(P.132参照)

2 メモリのあるブロックの内容をデータと見なして、それを小さい順に分類 (SORTING) する。たとえばモニタの先頭から100 (Hex) バイトの内容をソーティングすることを考える。

モニタの内容を、RAM エリアの3000番地へブロック転送し、そこで逐次比較による互換分類作業を行う。互換分類法は、隣り合ったデータの大小を比較交換して行く方法であり、ソーティングで最も簡単な方法である。データブロックの先頭から終りまで、順番に互換分類を行って行くと、先ずブロック内の最大のデータが、最後に移ることになる。この1回の互換分類作業を、パス1と呼ぶことにすると、n個のデータの分類は、最大パスnで完了することになる。今の場合、100 (Hex) 回のパスを行うことになる。

データの分類は、検索 (RETRIEVAL) とともにデータベースの扱いに重要な役割をもつものである。その方法には、幾つかの種類があり、データの形式、大きさ等に従って作業効率が異なる。

モニタ0000番地から100 (Hex) バイトのデータを RAM エリア (先頭3000番地) へブロック転送し、分類されたデータをテレビ画面に表示させるプログラムは、次のように構成できる。



互換分類のパスで、データがどのように並びかえられるかを上に示す。パスnによって一番大きいデータから順に、少なくともn個のデータの位置が決まることがわかる。

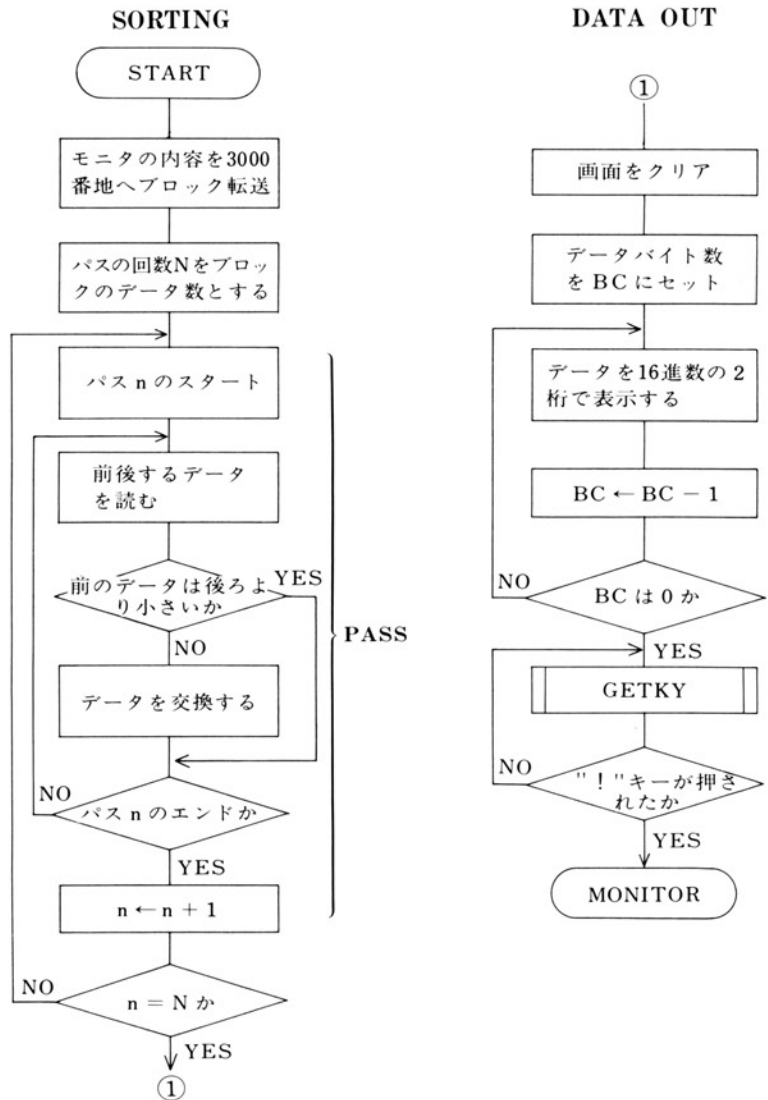
このプログラム中で参照するモニタサブルーチンは、

```

PRNT
PRNTS
LETNL
GETKY

```

である。



** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **

```

01 0000      ;
02 0000      ; SORTING
03 0000      ;
04 0000 210000  SORT0: LD      HL, RDADR
05 0003 110030      LD      DE, STADR
06 0006 010F00      LD      BC, BSIZE
07 0009 EDB0        LDIR
08 000B 010F00      LD      BC, BSIZE
09 000E 0B          DEC      BC
10 000F DD210030  SORT1: LD      IX, STADR
11 0013 50          LD      D, B
12 0014 59          LD      E, C
13 0015 DD7E00      LD      A, (IX+0)
14 0018 DDBE01      CP      (IX+1)
15 001B 3809        JR      C, SORT2
16 001D DD6601      LD      H, (IX+1)
17 0020 DD7701      LD      (IX+1), A
18 0023 DD7400      LD      (IX+0), H
19 0026 DD23        SORT2: INC      IX
20 0028 1B          DEC      DE
21 0029 7A          LD      A, D
22 002A B3          OR      E
23 002B 20E8        JR      NZ, SORT1+6
24 002D 0B          DEC      BC
25 002E 78          LD      A, B
26 002F B1          OR      C
27 0030 20DD        JR      NZ, SORT1
28 0032      ;
29 0032      ; HEXA DATA OUT
30 0032      ;
31 0032 3E16        HOUT0: LD      A, 16H
32 0034 CD0000  E   CALL    PRNT
33 0037 210030      LD      HL, STADR
34 003A 010F00      LD      BC, BSIZE
35 003D CD0000  E   HOUT1: CALL   PRNTS
36 0040 1602        LD      D, 2
37 0042 AF          HOUT2: XOR      A
38 0043 ED6F        RLD
39 0045 C630        ADD      A, 30H
40 0047 FE3A        CP      3AH
41 0049 3802        JR      C, DSPLY
42 004B C607        ADD      A, 07H
43 004D CD0000  E   DSPLY: CALL   PRNT
44 0050 15          DEC      D
45 0051 20EF        JR      NZ, HOUT2
46 0053 CD0000  E   CALL    LETNL
47 0056 23          INC      HL
48 0057 0B          DEC      BC
49 0058 78          LD      A, B
50 0059 B1          OR      C
51 005A 20E1        JR      NZ, HOUT1
52 005C CD0000  E   KEYIN: CALL   GETKY
53 005F FE21        CP      21H
54 0061 20F9        JR      NZ, KEYIN
55 0063 C30000  E   JP      MNTR
56 0066      ;
57 0066      ; DATA
58 0066      ;
59 0066 P          RDADR: EQU    0000H
60 0066 P          STADR: EQU    3000H
61 0066 P          BSIZE: EQU    000FH

```

モニタのデータをRAMエリアにブロック転送する。

バスの回数をBCレジスタにセットする。

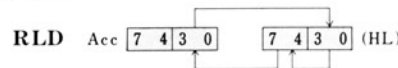
SORTINGを行うためにインデックスレジスタIXを用いる。

後ろのデータが前のデータより小さければ交換する。

バスを所要回数繰り返すための判別を行う。

画面をクリアする。16Hは"█"のアスキーコード。

ロケーションHLの内容の上位4ビットをAccに読み込む。



16進データをアスキーコードに変換して"PRNT"をCALLする。SORTINGされたデータを全て表示して行く。

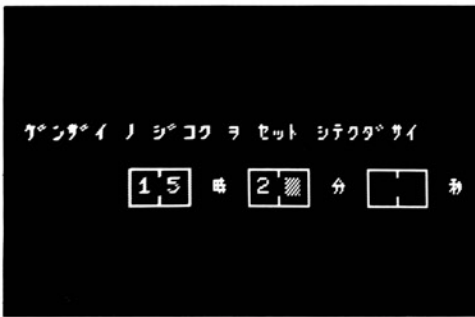
表示を終えたら"!"のキー入力待ち。(GOTO MONITOR)

バイトサイズを変更してみよ。データを大きい順に並べるにはどこを変更すればよいか。

3 24時間デジタル時計を作成する。時刻の計数は内蔵時計を読むことによって行う。内蔵時計を読むには、モニタサブルーチン "TIMRD (time read)" を用いる。また時計の起動は "TIMST (time start)" を用いればよい。

ここでは内蔵時計は1秒の経過を検出するためだけに使う。時刻の計数は、ビデオRAM中に数値(ディスプレイコード)を置きそれを毎秒カウントアップして行く方法をとってみる。そうすると、テレビ画面への表示を同時に行うことができる。また毎秒"ピッ"と音を鳴らす(あるいは止める)ためのBELLモードも作る。

時刻の設定



スタートするとカーソルを点滅して現在の時刻を聞いて来る。"時" "分" "秒" それぞれを2桁で入力する。間違った時は"&"キーを押してやり直すことができる。("!"キーを押すとモニタへ戻る。)

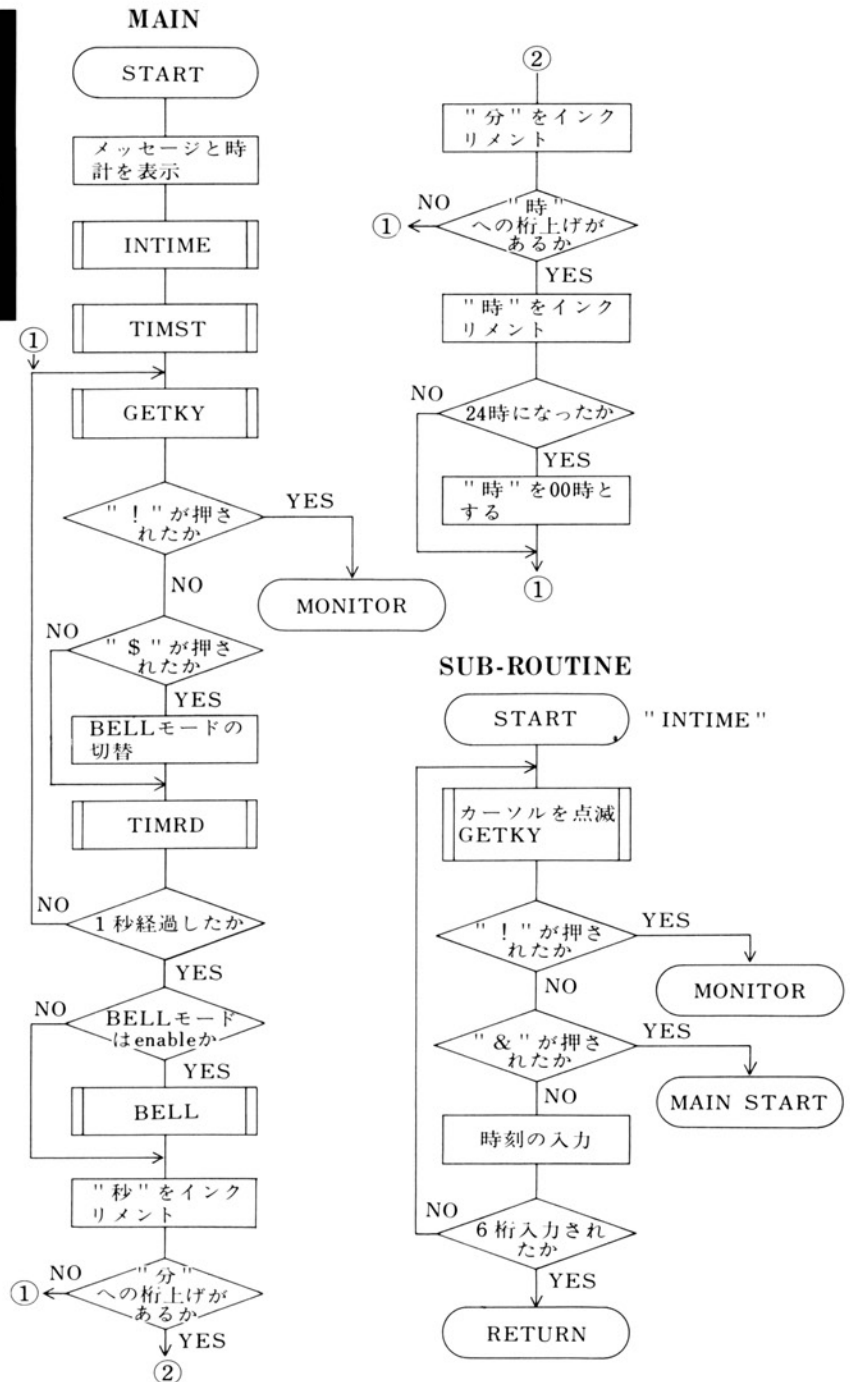
この時計では、数字以外の文字は入力できないが、時間として不適当な数(25時70分など)のチェックは行っていないので注意。

時計がスタートしたら、1秒ごとに"ピッ"という音がして、時刻が表示される。"\$"キーを押すことによって音を出すモードを切り替えられる。

このプログラム中で参照するモニタサブルーチンは、

- TIMST
- TIMRD
- GETKY
- BELL
- LETNL
- MSG

である。



** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 02 **

01	2065	CD1321	CALL	SETZR	桁上げがあれば10の位をインクリメントする。	
02	2068	7E	LD	A, (HL)		
03	2069	3C	INC	A		
04	206A	FE26	CP	26H		"分"がインクリメントされて60分になったら"時"に桁上げする。
05	206C	20DF	JR	NZ, JRCLKO		
06	206E	3E20	LD	A, 20H		"時"がインクリメントされて24時になったら00時に戻す。
07	2070	77	LD	(HL), A		
08	2071	21C3D1	LD	HL, DTHO		
09	2074	7E	LD	A, (HL)		
10	2075	3C	INC	A		
11	2076	FE24	CP	24H		
12	2078	200E	JR	NZ, CLK3		
13	207A	2B	DEC	HL		
14	207B	2B	DEC	HL		
15	207C	7E	LD	A, (HL)		
16	207D	23	INC	HL	"時" "分" "秒"の順に現在時刻の入力を待つ。	
17	207E	23	INC	HL		
18	207F	FE22	CP	22H		
19	2081	2005	JR	NZ, CLK3		
20	2083	CD1321	CALL	SETZR		
21	2086	18C5	JR	JRCLKO		
22	2088	FE2A	CLK3: CP	2AH		
23	208A	20C1	JR	NZ, JRCLKO		
24	208C	CD1321	CALL	SETZR		
25	208F	34	INC	(HL)		
26	2090	18BC	JR	JRCLKO+1	それぞれ10の位、1の位の2桁ずつ入力するためにEに2を入れる。	
27	2092		;			
28	2092		;	SUB-ROUTINE		
29	2092		;			
30	2092	21C1D1	INTIME: LD	HL, DTH1		"!" (21H) キーが入力されるとモニタへ、"&" (26H) キーが入力されるとスタートへ戻る。 0から9以外の文字は入力されない。 (キー入力はアスキーコードによる)
31	2095	CDA120	CALL	INPUT		
32	2098	21C9D1	LD	HL, DTM1		
33	209B	CDA120	CALL	INPUT		
34	209E	21D1D1	LD	HL, DTS1		アスキーコードをディスプレイコードに変換してV-RAMの、時計表示の桁へセットする。
35	20A1		;			
36	20A1	1E02	INPUT: LD	E, 02H		
37	20A3	CDC120	CALL	KEYIN		
38	20A6	FE21	CP	21H		
39	20A8	CA0000	JP	Z, MNTR		
40	20AB	FE26	CP	26H		
41	20AD	CA0020	JP	Z, START		
42	20B0	FE30	CP	30H		
43	20B2	38EF	JR	C, INPUT+2		
44	20B4	FE3A	CP	3AH	アスキーコードをディスプレイコードに変換してV-RAMの、時計表示の桁へセットする。	
45	20B6	30EB	JR	NC, INPUT+2		
46	20B8	E62F	AND	2FH		
47	20BA	77	LD	(HL), A		
48	20BB	23	INC	HL		
49	20BC	23	INC	HL		
50	20BD	1D	DEC	E		
51	20BE	20E3	JR	NZ, INPUT+2		
52	20C0	C9	RET			
53	20C1		;			
54	20C1	36EF	KEYIN: LD	(HL), EFH	カーソル (EFコード) を点滅しながら1文字のキー入力を待つ。	
55	20C3	CDCE20	CALL	1KEY		
56	20C6	C0	RET	NZ		
57	20C7	77	LD	(HL), A		
58	20C8	CDCE20	CALL	1KEY		
59	20CB	C0	RET	NZ		
60	20CC	18F3	JR	KEYIN		

01 20CE	;				キー入力がない時80回ループして戻るため
02 20CE 0680	1KEY:	LD	B, 80H		めの値。
03 20D0 CD0000 E		CALL	GETKY		Accに取り込まれた値をCにセット。
04 20D3 4F		LD	C, A		
05 20D4 AF		XOR	A		チャタリング防止のためのタイムディレイ。
06 20D5 3D		DEC	A		
07 20D6 20FD		JR	NZ, -1		
08 20D8 CD0000 E		CALL	GETKY		
09 20DB B9		CP	C		もう一度 GETKY を行い、チャタリングを
10 20DC 20F2		JR	NZ, 1KEY+2		防止する。
11 20DE B7		OR	A		
12 20DF 2808		JR	Z, +10		Accが00かどうか調べる。
13 20E1 CD0000 E		CALL	GETKY		
14 20E4 B7		OR	A		Accが00でないなら、キーが離されるのを待
15 20E5 20FA		JR	NZ, -4		って、OR C を行いキー入力された値をAccに
16 20E7 B1		OR	C		戻し、ZフラグをリセットしてRETURNする。
17 20E8 C9		RET			
18 20E9 10E5		DJNZ	1KEY+2		
19 20EB C9		RET			
20 20EC	;				
21 20EC 111921	MSG0:	LD	DE, DATA1		メッセージおよび、時計の枠のデータを表示
22 20EF CD0C21		CALL	NLMSG		するサブルーチン。
23 20F2 113F21		LD	DE, DATA2		
24 20F5 CD0C21		CALL	NLMSG		
25 20F8 115D21		LD	DE, DATA3		
26 20FB CD0C21		CALL	NLMSG		
27 20FE 117D21		LD	DE, DATA4		
28 2101 CD0C21		CALL	NLMSG		
29 2104 C9		RET			
30 2105	;				
31 2105 119B21	MSG1:	LD	DE, DATA5		DATA5のメッセージ「タダイマノジコクハ」
32 2108 CD0C21		CALL	NLMSG		を表示するサブルーチン。
33 210B C9		RET			
34 210C	;				
35 210C CD0000 E	NLMSG:	CALL	LETNL		改行し、メッセージアウトするためのサブ
36 210F CD0000 E		CALL	MSG		ルーチン。
37 2112 C9		RET			
38 2113	;				
39 2113 3E20	SETZR:	LD	A, 20H		ディスプレイコード29がインクリメントされ
40 2115 77		LD	(HL), A		て2Aになった時、桁上げをするためにコー
41 2116 2B		DEC	HL		ドを20に戻して、10の桁へポインタを移すた
42 2117 2B		DEC	HL		めのサブルーチン。
43 2118 C9		RET			
44 2119	;				
45 2119	; DATA				
46 2119	;				
47 2119 1611	DATA1:	DEFW	1116H		クリアホームしてカーソルを9回下げるため
48 211B 1111		DEFW	1111H		のカーソルコントロール用アスキーコード。
49 211D 1111		DEFW	1111H		
50 211F 1111		DEFW	1111H		
51 2121 1111		DEFW	1111H		
52 2123 99BE9D9B		DEFM	'ゲンザイ ノ ジコク ヲ セット シテクダサイ'		
53 2127 BE9220A9					
54 212B 209CBE9A					
55 212F 98208620					
56 2133 9E8FA420					
57 2137 9CA398A0					
58 213B BE9B92					
59 213E 0D		DEFB	0DH		

```

01 213F          ;
02 213F 20202020 DATA2:  DEFB  '      _ _ _      _ _ _      _ _ _ '
03 2143 20202020
04 2147 DOEOD2EO
05 214B CE202020
06 214F DOEOD2EO
07 2153 CE202020
08 2157 DOEOD2EO
09 215B CE
10 215C OD          DEFB  ODH
11 215D          ;
12 215D 20202020 DATA3:  DEFM  '      |   | 時 |   | 分 |   | 秒 '
13 2161 20202020
14 2165 FD202020
15 2169 FD207920
16 216D FD202020
17 2171 FD207A20
18 2175 FD202020
19 2179 FD207B
20 217C OD          DEFB  ODH
21 217D          ;
22 217D 20202020 DATA4:  DEFM  '      _ _ _      _ _ _      _ _ _ '
23 2181 20202020
24 2185 CDEOD1EO
25 2189 DD202020
26 218D CDEOD1EO
27 2191 DD202020
28 2195 CDEOD1EO
29 2199 DD
30 219A OD          DEFB  ODH
31 219B          ;
32 219B 1511        DATA5:  DEFW  1115H
33 219D 1111        DEFW  1111H
34 219F 1111        DEFW  1111H
35 21A1 1111        DEFW  1111H
36 21A3 1111        DEFW  1111H
37 21A5 AOA0BE92    DEFM  'タダイマ ノ ジコク ハ?'
38 21A9 AF20A920
39 21AD 9CBE9A98
40 21B1 20AA3F20
41 21B5 20202020
42 21B9 20202020
43 21BD 20202020
44 21C0 OD          DEFB  ODH
45 21C1          ;
46 21C1 00          PIPPI:  DEFB  00H
47 21C2          END

```

ホームをして、カーソルを9回下げるための
 カーソルコントロール用アスキーコード。

音を毎秒ビッピッと鳴らすかどうかのモード
 を入れておくためのバッファ。

〔応用〕 この時計に、タイマー機能を付け加えよ。また " 25時63分80秒 " などと入力されたら " 02時04分20秒 " と変換するようにしてみよ。

〔応用〕 BASIC の TIS\$ は、モニタ サブルーチン " TIMRD " によって D E レジスタに読み出された秒単位の時間を、時、分、移の6桁に変換したストリングである。

" PRINT TIS " とキー入力すると、BASIC と同じ6桁の時刻表示が得られるプログラムを考えよ。


```

01 0000      ;
02 0000      ;   UNSIGNED 8 BYTES BINARY MULTIPLY
03 0000      ;
04 0000 P    LOOP:   EQU    40H
05 0000 P    MLTPR:  EQU    3000H
06 0000 P    MLTCD:  EQU    4000H
07 0000 P    RSLT:   EQU    500FH
08 0000 P    DADR1:  EQU    D17BH
09 0000 P    DADR2:  EQU    D1C6H
10 0000 P    DADR3:  EQU    D20AH
11 0000 P    DADR4:  EQU    D25BH
12 0000 P    MNTR:   EQU    0000H
13 0000      REL    2000H
14 2000      ;
15 2000 11C020   START: LD    DE, MSSG
16 2003 CD0000   E     CALL  MSG
17 2006 CD6020   CALL  DISPO
18 2009 CDA820   CALL  CLR
19 200C 0E40     LD    C, LOOP
20 200E FD210040 MULTO: LD    IY, MLTCD
21 2012 0607     LD    B, 07H
22 2014 FDCB003E SRL   (IY+0)
23 2018 FD23     INC   IY
24 201A FDCB001E RR    (IY+0)
25 201E 10F8     DJNZ  -6
26 2020 3014     JR    NC, MULT2
27 2022 AF       XOR   A
28 2023 DD210030 LD    IX, MLTPR
29 2027 210F50   LD    HL, RSLT
30 202A 0610     LD    B, 10H
31 202C DD7E07   MULT1: LD    A, (IX+7)
32 202F 8E       ADC   A, (HL)
33 2030 77       LD    (HL), A
34 2031 DD2B     DEC   IX
35 2033 2B       DEC   HL
36 2034 10F6     DJNZ  MULT1
37 2036 DD210030 MULT2: LD    IX, MLTPR
38 203A 060F     LD    B, 0FH
39 203C DDCB0726 SLA   (IX+7)
40 2040 DD2B     DEC   IX
41 2042 DDCB0716 RL    (IX+7)
42 2046 10FB     DJNZ  -6
43 2048 0D       DEC   C
44 2049 20C3     JR    NZ, MULTO
45 204B 210050   LD    HL, 5000H
46 204E 115BD2   LD    DE, DADR4
47 2051 0610     LD    B, 10H
48 2053 CD8820   CALL  DISP1+2
49 2056 CD0000   E 1KEYG: CALL  GETKY
50 2059 FE21     CP    21H
51 205B CA0000   JP    Z, MNTR
52 205E 18F6     JR    1KEYG
53 2060      ;
54 2060      ;   SUB-ROUTINE
55 2060      ;
56 2060 210030   DISPO: LD    HL, MLTPR
57 2063 117BD1   LD    DE, DADR1
58 2066 CD8620   CALL  DISP1
59 2069 210040   LD    HL, MLTCD
60 206C 11C6D1   LD    DE, DADR2

```

ループカウンタ
 計算データおよび結果の入るメモリの先頭番地。
 ディスプレイを行う画面位置の設定。
 タイトルを表示する。
 計算式を表示する。
 メモリのクリアとループカウンタの設定→Cレジ
 乗算式 $a \times b = c$ の b に相当するデータ (4000番地からの8バイト) を右へシフトする。
 キャリフラグ CF をチェックして、CF=1 であれば a と c とを加算する。
 a 、 b 、 c はそれぞれ IX, IY, HL の各ペアレジスタでデータのアドレスを指定している。
 a の値を左へシフトする。
 ループカウンタに指定した回数繰り返す。
 計算結果を表示する。
 GET KEYを行い "!" が入力されたらモニタへ戻る。
 計算式を表示するサブルーチン。

01 206F 3E6D		LD	A, 6DH	ディスプレイコード4DHのキャラクタは☒	
02 2071 12		LD	(DE), A		
03 2072 13		INC	DE		
04 2073 13		INC	DE		
05 2074 13		INC	DE		
06 2075 13		INC	DE		
07 2076 13		INC	DE		
08 2077 CD8620		CALL	DISP1		
09 207A 110AD2		LD	DE, DADR3		
10 207D 3E78		LD	A, 78H		ディスプレイコード78Hのキャラクタは☐
11 207F 0622		LD	B, 22H		
12 2081 12		LD	(DE), A		
13 2082 13		INC	DE		
14 2083 10FC		DJNZ	-2		
15 2085 C9		RET			
16 2086	;				
17 2086	;				
18 2086 0608	DISP1:	LD	B, 08H	HLレジで指定される1バイトデータをディスプレイコードに変換して、DEレジで示すV-RAMに書き込んでいる。 } この2行の処理を変えればアスキーコードにも変換できる。	
19 2088 7E		LD	A, (HL)		
20 2089 23		INC	HL		
21 208A 4F		LD	C, A		
22 208B CD9520		CALL	DISP2		
23 208E 79		LD	A, C		
24 208F CD9920		CALL	DISP3		
25 2092 10F4		DJNZ	DISP1+2		
26 2094 C9		RET			
27 2095	;				
28 2095	;				
29 2095 1F	DISP2:	RRA			
30 2096 1F		RRA			
31 2097 1F		RRA			
32 2098 1F		RRA			
33 2099 E60F	DISP3:	AND	0FH		
34 209B FE0A		CP	0AH		
35 209D 3004		JR	NC, +6		
36 209F C620		ADD	A, 20H		
37 20A1 1802		JR	+4		
38 20A3 D609		SUB	09H		
39 20A5 12		LD	(DE), A		
40 20A6 13		INC	DE		
41 20A7 C9		RET			
42 20A8	;				
43 20A8	;				
44 20A8 DD210030	CLR:	LD	IX, MLTPR	2FF8~2FFF番地 5000~500F番地 をクリアする。	
45 20AC 0608		LD	B, 08H		
46 20AE AF		XOR	A		
47 20AF DD77FF		LD	(IX-1), A		
48 20B2 DD2B		DEC	IX		
49 20B4 10F9		DJNZ	-5		
50 20B6 210F50		LD	HL, RSLT		
51 20B9 0610		LD	B, 10H		
52 20BB 77		LD	(HL), A		
53 20BC 2B		DEC	HL		
54 20BD 10FC		DJNZ	-2		
55 20BF C9		RET			
56 20C0	;				
57 20C0	;	MESSAGE DATA			
58 20C0	;				
59 20C0 16	MSSG:	DEFB	16H	タイトル表示位置までのカーソル移動コード。	
60 20C1 1111		DEFW	1111H		

01 20C3 1313	DEFW 1313H	<pre> ┌ ├───┘ │ │ │ │ メッセージデータ。 │ │ メッセージは、 │ │ │ │ 'UNSIGNED 8 BYTES BINARY │ │ MULTIPLY' │ │ │ │ である。 │ │ DEFMを用いて一挙に書くことも可 │ │ 能。 │ │ │ │ ┌───┘ │ │ │ メッセージのエンドマーク。 └───┘ </pre>
02 20C5 554E	DEFW 4E55H	
03 20C7 5349	DEFW 4953H	
04 20C9 474E	DEFW 4E47H	
05 20CB 4544	DEFW 4445H	
06 20CD 2038	DEFW 3820H	
07 20CF 2042	DEFW 4220H	
08 20D1 5954	DEFW 5459H	
09 20D3 4553	DEFW 5345H	
10 20D5 2042	DEFW 4220H	
11 20D7 494E	DEFW 4E49H	
12 20D9 4152	DEFW 5241H	
13 20DB 5920	DEFW 2059H	
14 20DD 4D55	DEFW 554DH	
15 20DF 4C54	DEFW 544CH	
16 20E1 4950	DEFW 5049H	
17 20E3 4C59	DEFW 594CH	
18 20E5 0D	DEFB 0D	
19 20E6	END	

このプログラムではモニタサブルーチン "MSG", "GETKY" がコールされている。

〔応用〕 シンボリックデバッガの、W (memory Write) コマンドを用いて、乗算データ (3000からの8バイトと4000からの8バイト) をいろいろ変更して、乗算を行ってみよ。

〔応用〕 モニタサブルーチン "GETL" を使って、カーソル操作で乗算式を書くようにせよ。もちろん、乗算は式に与えられた数値について行う。

〔応用〕 10進数の乗算を行うようにするには、どこを変えればよいか考えよ。また10進4則演算がすべて行えるような拡張を考えよ。

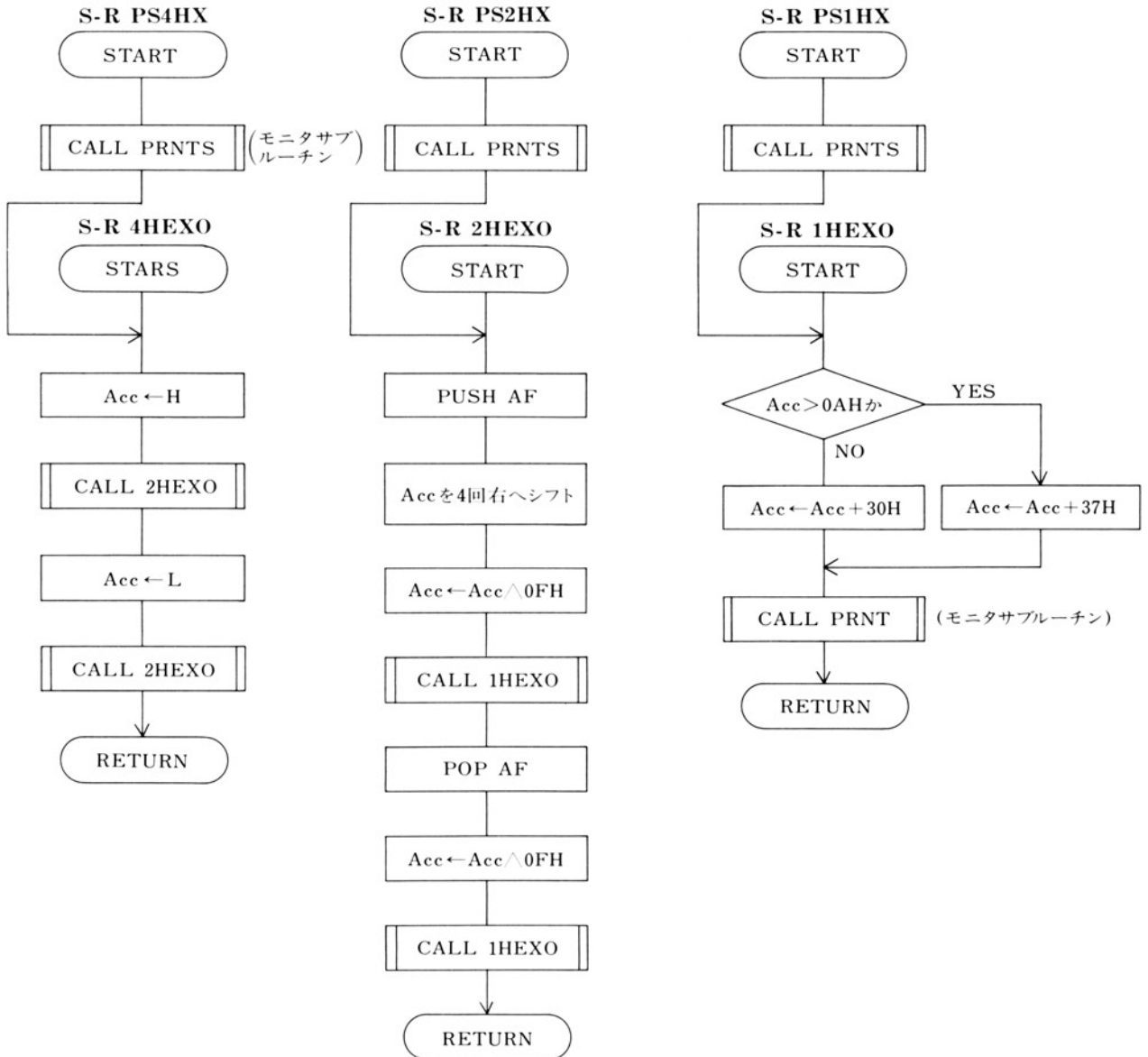
5

2進データを16進表示するサブルーチンを作成する。データは、HLレジスタの内容の16進4桁表示、アキュムレータの内容の16進2桁表示、アキュムレータの下位4ビットの16進1桁表示の3通できるようにする。また表示の前に、スペースを1個表示することもできるようにする。

サブルーチンコールを次の6通りとする。

CALL 4HEXO (4hexa data out)	HLの内容を表示
CALL PS4HX (print space, 4hexa data out)	スペースおよびHLの内容を表示
CALL 2HEXO (2hexa data out)	Accの内容を表示
CALL PS2HX (print space, 2hexa data out)	スペースおよびAccの内容を表示
CALL 1HEXO (1hexa data out)	Acc下位4ビットの内容を表示
CALL PS1HX (print space, 1hexa data out)	スペースおよびAcc下位4ビットの内容を表示

これらのサブルーチンは互いに関連があり、"4HEXO"は"2HEXO"を2回CALLし、"2HEXO"は、"1HEXO"を2回CALLして次のように構成することができる。



HEXA DATA OUT SUB-ROUTINE

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **

```

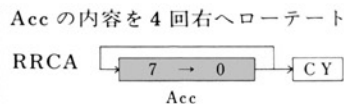
01 0000      ;
02 0000      ; 4 HEXA DATA OUT (DESTROYED:A)
03 0000      ;   CALL 4HEXO
04 0000      ;   CALL PS4HX (PRINT SPACE)
05 0000      ;
06 0000      PS4HX: ENT
07 0000 F5      PUSH  AF
08 0001 CD0000  E   CALL  PRNTS
09 0004 F1      POP   AF
10 0005      4HEXO: ENT
11 0005 7C      LD    A, H
12 0006 CD1300  CALL  2HEXO
13 0009 7D      LD    A, L
14 000A CD1300  CALL  2HEXO
15 000D C9      RET
16 000E      SKP   2

19 000E      ;
20 000E      ; 2 HEXA DATA OUT (DESTROYED:A)
21 000E      ;   CALL 2HEXO
22 000E      ;   CALL PS2HX
23 000E      ;
24 000E      PS2HX: ENT
25 000E F5      PUSH  AF
26 000F CD0000  E   CALL  PRNTS
27 0012 F1      POP   AF
28 0013      2HEXO: ENT
29 0013 F5      PUSH  AF
30 0014 0F      RRCA
31 0015 0F      RRCA
32 0016 0F      RRCA
33 0017 0F      RRCA
34 0018 E60F    AND   0FH
35 001A CD2900  CALL  1HEXO
36 001D F1      POP   AF
37 001E E60F    AND   0FH
38 0020 CD2900  CALL  1HEXO
39 0023 C9      RET
40 0024      SKP   2

43 0024      ;
44 0024      ; 1 HEXA DATA OUT (DESTROYED:A)
45 0024      ;   CALL 1HEXO
46 0024      ;   CALL PS1HX
47 0024      ;
48 0024      PS1HX: ENT
49 0024 F5      PUSH  AF
50 0025 CD0000  E   CALL  PRNTS
51 0028 F1      POP   AF
52 0029      1HEXO: ENT
53 0029 FE0A    CP    0AH
54 002B 3006    JR    NC, HXT1
55 002D C630    ADD   A, 30H
56 002F CD0000  E   HXTO: CALL  PRNT
57 0032 C9      RET
58 0033 C637    HXT1: ADD   A, 37H
59 0035 18F8    JR    HXTO
60 0037      END

```

H, LをそれぞれAccに入れて2HEXOをCALLしている。



Accの下位の4ビットについて2回CALL 1HEXOをしている。

0から9までは30を加えて数字のアスキーコードを作る

AからFまでは、37を加えてアルファベットのアスキーコードを作る。

このサブルーチンを動かすには、他のプログラムユニット中で、モニタサブルーチン " PRNTS " " PRNT " が定義されている必要がある。

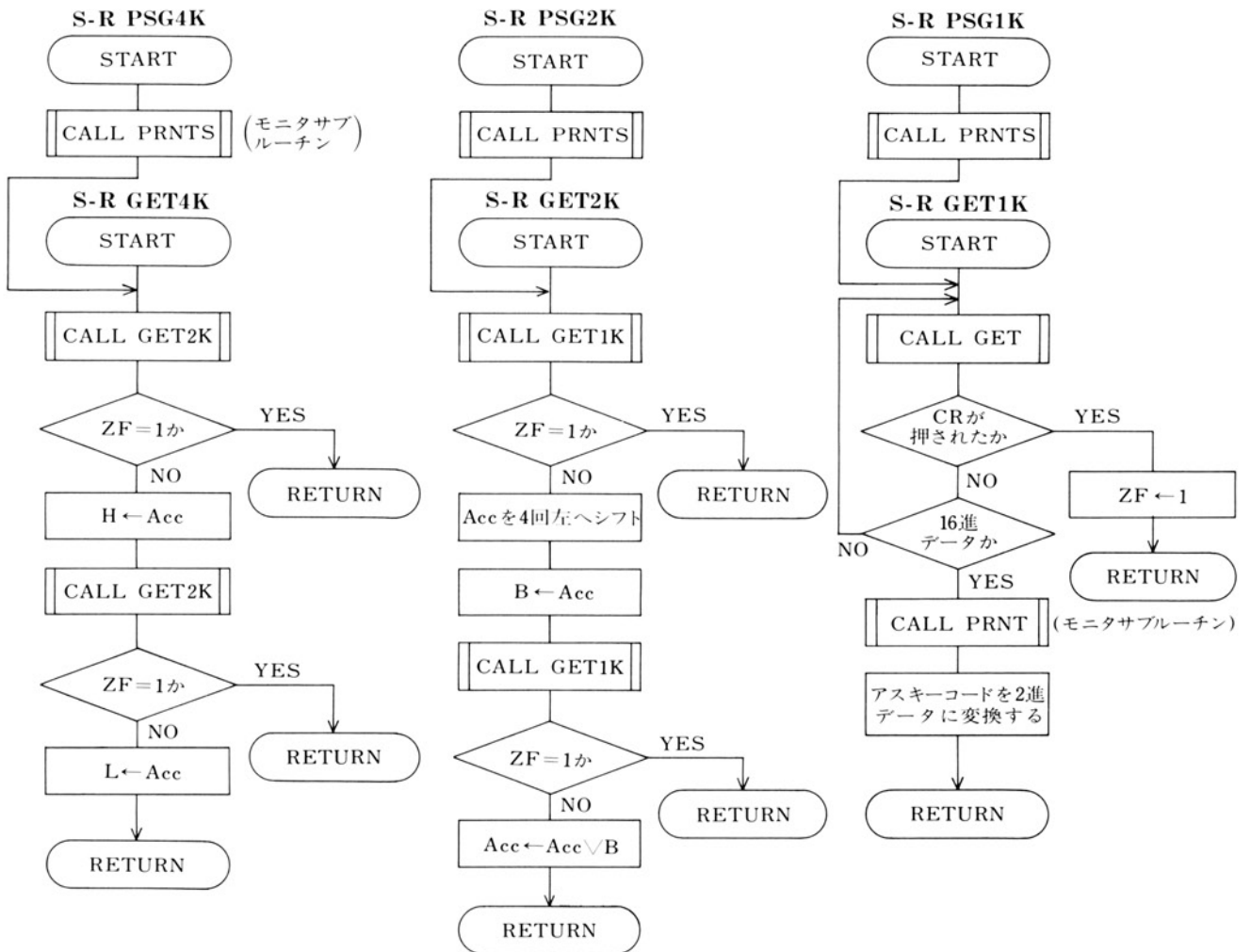
6

今度は、16進数でデータをキー入力するサブルーチンを作成する。データ入力の際に、カーソルを点滅させることにする。16進の入力桁は、1、2、4の各桁として、カーソルはその桁数だけキー入力されるまで点滅を続ける。16進数以外のキーが押されたら"ピッ"と音を立てる。キャリッジリターンが押されたら、Zフラグをセットしてリターンする。エコーバックおよび、チャタリングの防止も行なわれる。

サブルーチンコールは、スペースを置くか置かないかで各2通りの方法を作り合計次の6通りとする。

CALL GET4K (get 4hexa data)	HLの内容を16進4桁でキー入力
CALL PSG4K (print space, get 4hexa data)	スペースを表示しHLの内容を16進4桁でキー入力
CALL GET2K (get 2hexa data)	Accの内容を16進2桁でキー入力
CALL PSG2K (print space, get 2hexa data)	スペースを表示しAccの内容を16進2桁でキー入力
CALL GET1K (get 1hexa data)	Accの下位4ビットを16進1桁でキー入力
CALL PSG1K (print space, get 1hexa data)	スペースを表示しAccの下位4ビットを16進1桁でキー入力

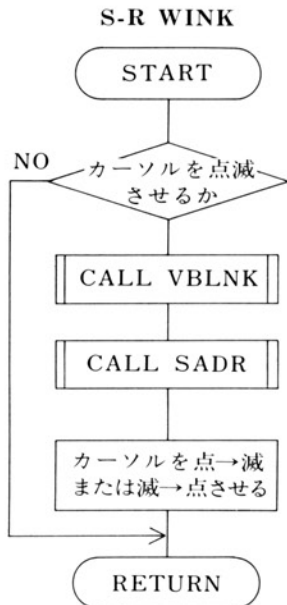
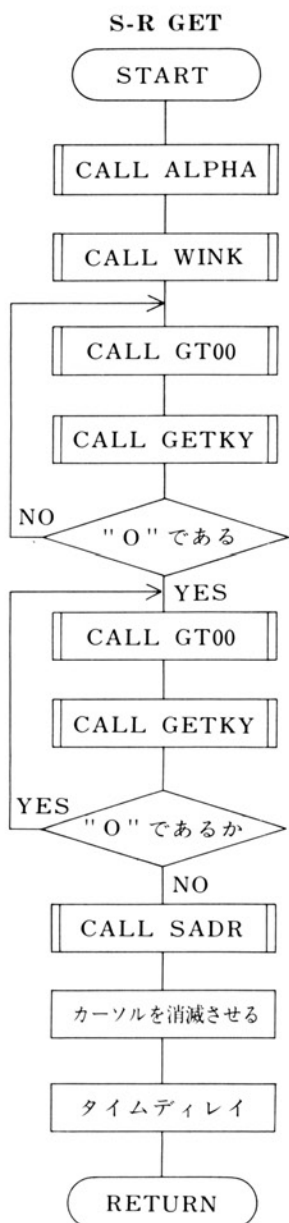
これらのサブルーチンも互いに関連があり、"GET4K"は"GET2K"を2回CALLし、"GET2K"は"GET1K"を2回CALLしている。さらに"GET1K"は、カーソル点滅およびモニタサブルーチンの"GETKY"の各ルーチンをCALLしているサブルーチン"GET"をCALLしている。まとめると次のようになる。



サブルーチン "GET" は、基本的に2つの要素からなっている。1つは、カーソルを点滅させてキー入力待ちの状態を示すことであり、もう1つは、モニタサブルーチン "GETKY" を用いて実際に、キーコードを1つ Acc に取り込むことである。

カーソルの点滅、即ち、カーソルのディスプレイコードを V-RAM に転送するには、画面のチラつきを防止するために、V-Blank 信号 (E002 番地の D₇ が V-BLANK である) が ON の時に、コードの転送を行うようにしている。サブルーチン "VBLNK" 。

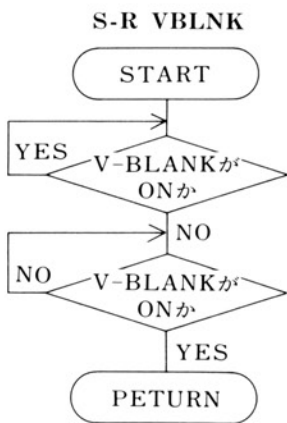
キー入力される文字は、16進数データであるから、サブルーチン "ALPHA" によってキー取り込みモードを英数にしている。



右以外の他のサブルーチンの内容はプログラムを追って調べること。

プログラム中のエクスターナル "E" 表示のシンボルは、メモリマップド I-O に関するワークエリアのアドレスを示しており、詳細は、P.136 を参照せよ。

"SADR" は、V-RAM 中のカーソル位置を算出するサブルーチンであり、RETURN 時に、カーソル位置アドレスが HL レジスタに入る。



GET HEXA DATA SUB-ROUTINE

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **

```

01 0000      ;
02 0000      ; GET 4  CHARACTER (DESTROYED:A,H,L)
03 0000      ;      CALL GET4K
04 0000      ;      CALL PSG4K
05 0000      ;      EXIT:HL<--XXXX X:HEXA
06 0000      ;
07 0000      PSG4K:  ENT
08 0000  F5      PUSH  AF
09 0001  CD0000  E   CALL  PRNTS
10 0004  F1      POP   AF
11 0005      GET4K:  ENT
12 0005  CD1500  CALL  GET2K
13 0008  C8      RET   Z
14 0009  67      LD    H, A
15 000A  CD1500  CALL  GET2K
16 000D  C8      RET   Z
17 000E  6F      LD    L, A
18 000F  C9      RET
19 0010      SKP   2

22 0010      ;
23 0010      ; GET 2  CHARACTER (DESTROYED:A)
24 0010      ;      CALL GET2K
25 0010      ;      CALL PSG2K
26 0010      ;      EXIT:A<--XX X:HEXA
27 0010      ;
28 0010      PSG2K:  ENT
29 0010  F5      PUSH  AF
30 0011  CD0000  E   CALL  PRNTS
31 0014  F1      POP   AF
32 0015      GET2K:  ENT
33 0015  CD2B00  CALL  GET1K
34 0018  C8      RET   Z
35 0019  07      RLCA
36 001A  07      RLCA
37 001B  07      RLCA
38 001C  07      RLCA
39 001D  C5      PUSH  BC
40 001E  47      LD    B, A
41 001F  CD2B00  CALL  GET1K
42 0022  2802    JR    Z, + 4
43 0024  B0      OR    B
44 0025  04      INC  B
45 0026  C1      POP  BC
46 0027  C9      RET
47 0028      SKP   2

50 0028      ;
51 0028      ; GET 1  CHARACTER (DESTROYED:A)
52 0028      ;      CALL GET1K
53 0028      ;      CALL PSG1K
54 0028      ;      EXIT:A<--OX X:HEXA
55 0028      ;
56 0028      PSG1K:  ENT
57 0028  CD0000  E   CALL  PRNTS
58 002B      GET1K:  ENT
59 002B  CD5C00  CALL  GET
60 002E  FE0D    CP    ODH

```

"GET2K" を 2 回 CALL している。

"GET1K" で Acc に 0X がセットされ、4 回左へローテートして X0 として Acc を B に入れておく。

もう一度 "GET1K" を行って Acc に 0X がセットされ、B と OR をとることによって Acc に XX がセットされる。INC B は Z フラグをリセットするためのもの。

入力されたキーが **CR** であるか調べる。

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 02 **

01	0030	C8		RET	Z				[CR] が押されたら
02	0031	FE66		CP	66H				Zフラグをリセッ
03	0033	C8		RET	Z				トして RETURN
04	0034	F5		PUSH	AF				
05	0035	FE30		CP	30H				
06	0037	381D		JR	C, GGG2				16進データかどう
07	0039	FE3A		CP	3AH				か判別し、そうで
08	003B	3008		JR	NC, GGG0				あれば2進データ
09	003D	CD0000	E	CALL	PRNT				に変換してAccの
10	0040	F1		POP	AF				下位4ビットにセ
11	0041	D630		SUB	30H				ットしている。
12	0043	180E		JR	GGG1				
13	0045	FE41	GGG0:	CP	41H				
14	0047	380D		JR	C, GGG2				
15	0049	FE47		CP	47H				
16	004B	3009		JR	NC, GGG2				
17	004D	CD0000	E	CALL	PRNT				
18	0050	F1		POP	AF				
19	0051	D637		SUB	37H				
20	0053	FEF0	GGG1:	CP	FOH		;ZF<--0		Zフラグをリセッ
21	0055	C9		RET					トして RETURN
22	0056	F1	GGG2:	POP	AF		;ILLEGAL KEY HERE		16進データ以外の
23	0057	CD0000	E	CALL	BELL				キーが押されたら
24	005A	18CF		JR	GET1K				BELL を鳴らす。
25	005C			SKP	2				

28	005C		:						
29	005C		:	CURSOR WINK AND GETKEY					
30	005C		:	CALL GET					
31	005C		:	EXIT:A<--ASCII					
32	005C		:						
33	005C		GET:	ENT					
34	005C	D5		PUSH	DE				
35	005D	E5		PUSH	HL				
36	005E	CD8800		CALL	ALPHA				
37	0061	CD9200		CALL	WINK				
38	0064	CD9E00		CALL	GTOO				
39	0067	CD0000	E	CALL	GETKY				
40	006A	B7		OR	A				
41	006B	20F7		JR	NZ, -7				
42	006D	CD9E00		CALL	GTOO				
43	0070	CD0000	E	CALL	GETKY				
44	0073	B7		OR	A				
45	0074	28F7		JR	Z, -7				
46	0076	CDCD00		CALL	SADR				
47	0079	3600		LD	(HL),OH ;DELETE CURSOR				
48	007B	F5		PUSH	AF				
49	007C	112003		LD	DE, 000DH ;TIME DELAY				
50	007F	1B		DEC	DE				
51	0080	7A		LD	A, D				
52	0081	B3		OR	E				
53	0082	20FB		JR	NZ, -3				
54	0084	F1		POP	AF				
55	0085	E1		POP	HL				
56	0086	D1		POP	DE				
57	0087	C9		RET					
58	0088			SKP	H				

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 03 **

```

01 0088          ALPHA:  ENT                ;FIX ALPHA MODE
02 0088 3E05          LD      A,05H
03 008A 320000  E          LD      (KANST), A
04 008D AF           XOR      A
05 008E 320000  E          LD      (KANAF), A
06 0091 C9          RET
07 0092          SKP      2

10 0092          WINK:   ENT
11 0092 AF           XOR      A
12 0093 320000  E          LD      (KEYPA), A
13 0096 21E500          LD      HL,WRKO
14 0099 77          LD      (HL), A
15 009A 2F           CPL
16 009B 320000  E          LD      (KEYPA), A
17 009E          GTOO:   ENT
18 009E 3A0000  E          LD      A,(KEYPC)
19 00A1 07          RLCA
20 00A2 07          RLCA
21 00A3 3813          JR      C,GTO2
22 00A5 7E          LD      A,(HL)
23 00A6 0F          RRCA
24 00A7 D8          RET      C
25 00A8 3EEF          LD      A,EFH                ;A<--CURSOL PATTERN
26 00AA CDBE00  GTO1:   CALL   VBLNK
27 00AD EB          EX      DE,HL
28 00AE CDCD00          CALL   SADR
29 00B1 77          LD      (HL), A
30 00B2 EB          EX      DE,HL
31 00B3 7E          LD      A,(HL)                ;COMPLEMENT STATUS
32 00B4 EE01          XOR      01H
33 00B6 77          LD      (HL), A
34 00B7 C9          RET
35 00B8 7E          GTO2:   LD      A,(HL)
36 00B9 0F          RRCA
37 00BA D0          RET      NC
38 00BB AF           XOR      A                ;A<--SPACE PATTERN
39 00BC 18EC          JR      GTO1
40 00BE          SKP      2

43 00BE          VBLNK:  ENT
44 00BE F5          PUSH   AF
45 00BF 3A0000  E          LD      A,(KEYPC)                ;V-BLANK CHECK
46 00C2 07          RLCA
47 00C3 30FA          JR      NC,-4
48 00C5 3A0000  E          LD      A,(KEYPC)
49 00C8 07          RLCA
50 00C9 38FA          JR      C,-4
51 00CB F1          POP     AF
52 00CC C9          RET
53 00CD          SKP      H

```

```

01 00CD          SADR:  ENT
02 00CD 2A0000  E      LD    HL, (DSPXY)          ;COMPUTE SCREEN ADR.
03 00D0 C5        PUSH  BC
04 00D1 D5        PUSH  DE
05 00D2 E5        PUSH  HL
06 00D3 C1        POP   BC
07 00D4 112800    LD    DE, 28H
08 00D7 21D8CF    LD    HL, CFD8H
09 00DA 19        ADD   HL, DE
10 00DB 05        DEC   B
11 00DC F2DA00    JP    P, -2
12 00DF 0600      LD    B, 0H
13 00E1 09        ADD   HL, BC
14 00E2 D1        POP   DE
15 00E3 C1        POP   BC
16 00E4 C9        RET
17 00E5          SKP   2

20 00E5          WRKO:  ENT
21 00E5 00        DEFB  0H
22 00E6          END

```

このサブルーチンで用いられているモニタサブルーチンは、次のものがある。

PRNTS	(print space)	000CH
PRNT	(print accumulator)	0012H
BELL	(bell)	003EH
GETKY	(get key)	001BH

またメモリマップド I-O 及びモニタエリア内の

KEYPA	(key port A)	E000H
KEYPC	(key port C)	E002H
KANAF	(kana flag)	1170H
DSPXY	(display X-Y)	1171H

も用いられているので、これらのシンボルは、他のプログラムユニット中で定義されていなくてはならない。

〔応用〕 ここで作成したサブルーチンでは、16進データのセットが行われるが、キー入力の誤りの対策として、DELETE 機能を付け加えることを考えよ。

たとえば、GET 4 Kを行うとき、

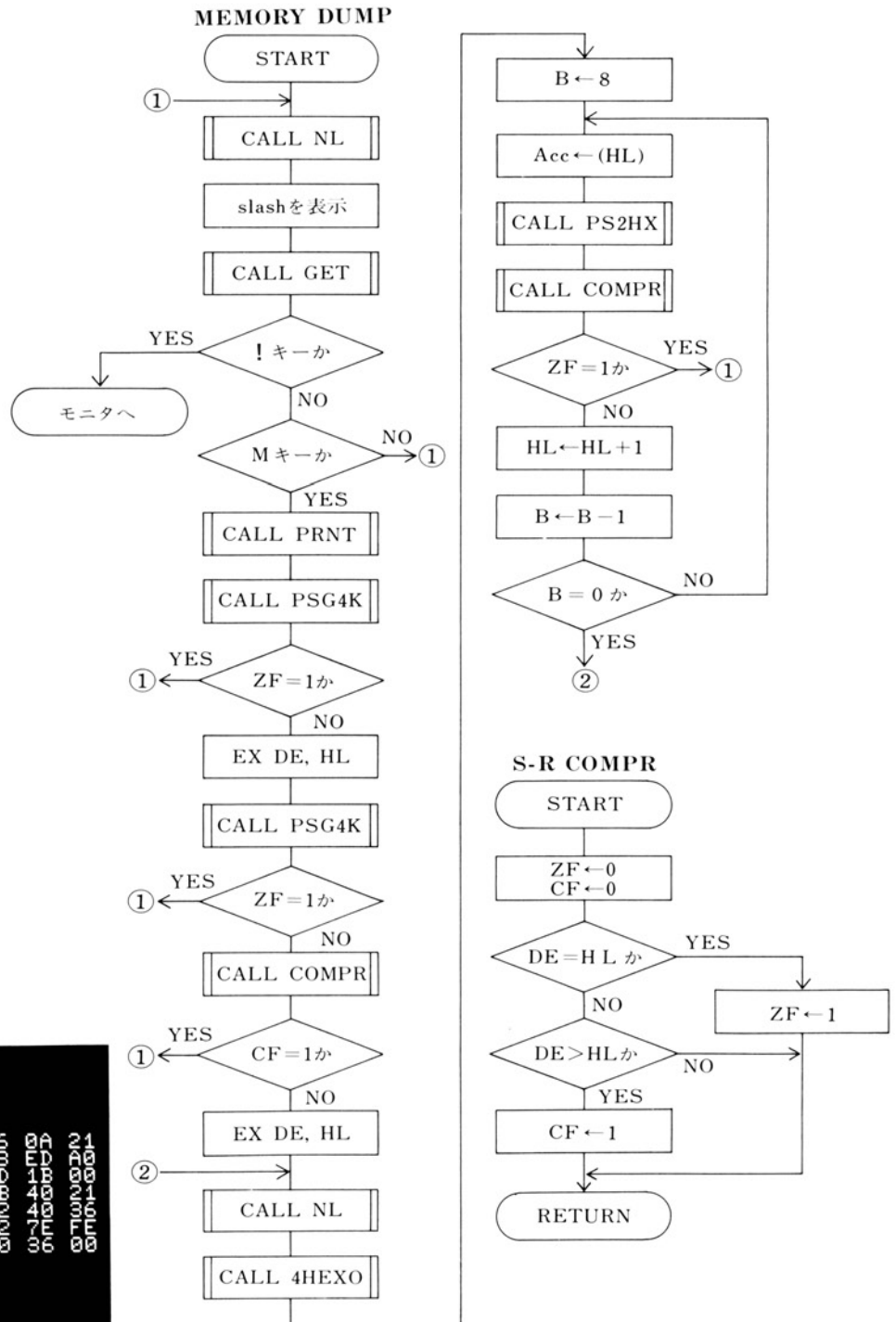
3A ❖

とキー入力して来て前の A を B に変更したい場合、**DEL** キーを押すとカーソルは 1 字戻り A が delete され、次に B を入力すればよいようにする。

7 前に作成した16進データのキー入力、表示のサブルーチンを用いて、デバッガの "M" コマンドの形式(或いはMACHINE LANGUAGEのMコマンドの形式)で、指定されたメモリブロックの内容を表示させるプログラムを作成する。

このプログラムは、初めにカーソルが点滅するコマンド待ちの状態となる。この時点でコマンドにはM、!があり、Mコマンドでスタート、!コマンドでモニタへジャンプするようにしておく。

Mコマンドでスタートしたら、メモリダンプするスタートアドレス(16進4桁)の入力待ちとなる。スタートアドレスが設定されたら、スペースを1個おいて、エンドアドレスの入力待ちとなる。エンドアドレスが指定されたら、メモリダンプを行い、終わったら再びコマンド待ちとなるようにする。



** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **

```

01 0000      ;
02 0000      ; MEMORY DUMP
03 0000      ; M:START
04 0000      ; !:GOTO MONITOR
05 0000      ;
06 0000      MEMRY: ENT
07 0000 CD0000 E CALL NL
08 0003 3E2F LD A,2FH
09 0005 CD0000 E CALL PRNT
10 0008 CD0000 E CALL GET
11 000B FE21 CP 21H
12 000D CA0000 E JP Z,MNTR
13 0010 FE4D CP 4DH
14 0012 2805 JR Z,+7
15 0014 CD0000 E MEMRO: CALL BELL
16 0017 18E7 JR MEMRY
17 0019 CD0000 E CALL PRNT
18 001C CD0000 E CALL PSG4K
19 001F 28F3 JR Z, MEMRO
20 0021 EB EX DE, HL
21 0022 CD0000 E CALL PSG4K
22 0025 28ED JR Z, MEMRO
23 0027 CD4300 CALL COMPR
24 002A 38E8 JR C, MEMRO
25 002C EB EX DE, HL
26 002D CD0000 E MEMR1: CALL NL
27 0030 CD0000 E CALL 4HEXO
28 0033 0608 LD B,8
29 0035 7E MEMR2: LD A,(HL)
30 0036 CD0000 E CALL PS2HX
31 0039 CD4300 CALL COMPR
32 003C 28C2 JR Z, MEMRO
33 003E 23 INC HL
34 003F 10F4 DJNZ MEMR2
35 0041 18EA JR MEMR1
36 0043 SKP H

```

改行して slash " / " を置きコマンド待ちとする。

" ! " が入力されるとモニタへ,
" M " が入力されるとスタートする。

メモリダンプするメモリブロックのスタート、エンドアドレスの16進4桁入力待ち。
スタートアドレスがエンドアドレスよりも大だとキャンセルされる。

改行し、アドレスを表示する。

エンドアドレスまで1行に8バイトずつメモリダンプを行う。

COMPARE SUB-ROUTINE

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 02 **

```

01 0043      ;
02 0043      ; COMPARE DE, HL (DESTROYED:A)
03 0043      ; CALL COMPR
04 0043      ; EXIT:DE=HL Z=1
05 0043      ; DE>HL C=1
06 0043      ;
07 0043      COMPR: ENT
08 0043 7C LD A,H
09 0044 92 SUB D
10 0045 C0 RET NZ
11 0046 7D LD A,L
12 0047 93 SUB E
13 0048 C9 RET
14 0049      END

```

DE=HLの場合Zフラグがセットされて RETURN。
DE>HLの場合Cフラグがセットされて RETURN。

このプログラムでは、次の外部サブルーチン(モニタサブルーチンを除いて)が参照されている。

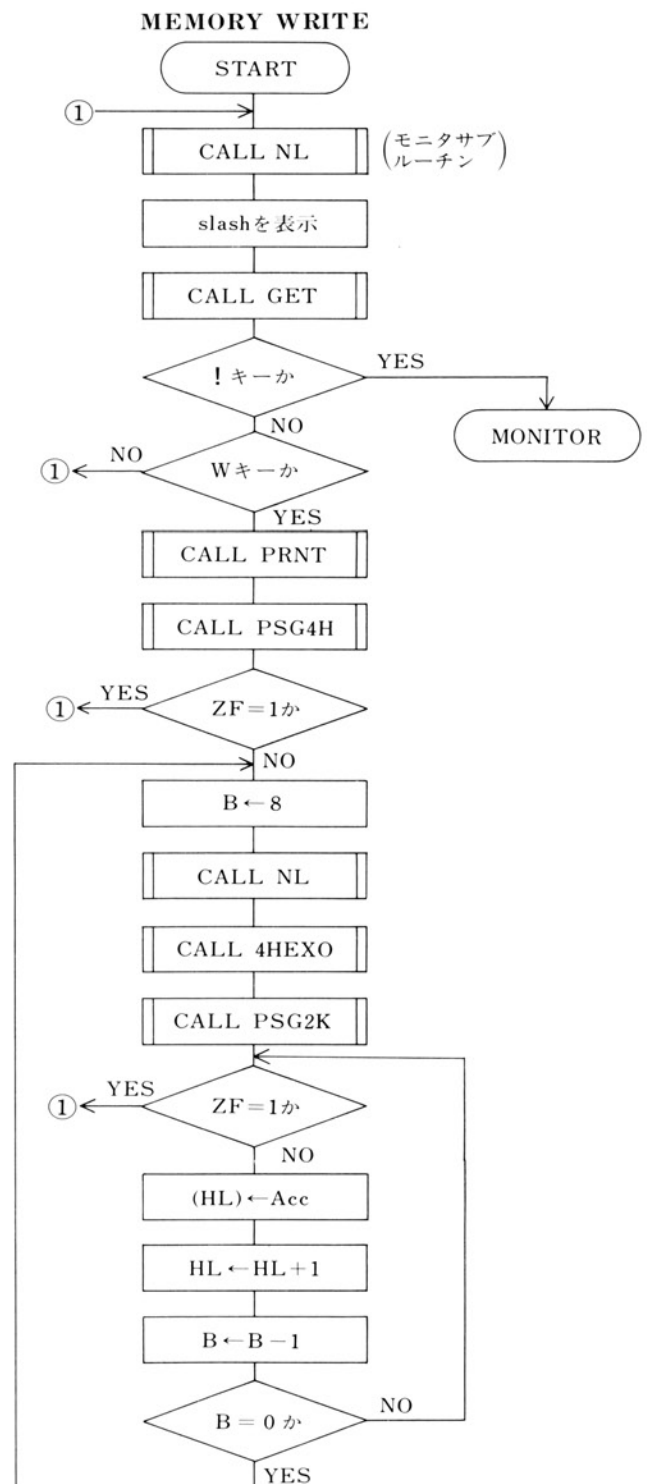
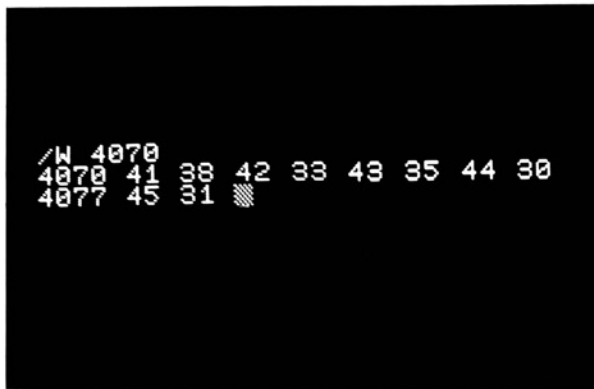
GET	(cursor wink and get key)	例題 6 参照
PSG4K	(print space, get 4 hexa data)	例題 6 参照
4HEXO	(4 hexa data out)	例題 5 参照
PS2HX	(print space, 2 hexa data out)	例題 5 参照

8 今度は、Wコマンドの形式で、メモリの指定アドレスから、16進2桁でデータを書き込むプログラムを作成する。

このプログラムは初めに、スラッシュ、カーソルのコマンド待ちの状態となり、Wコマンドでスタート、!コマンドでモニタへジャンプするようにしておく。

Wコマンドでスタートしたら、メモリライト (memory write) するスタートアドレス (16進4桁) の入力待ちとなる。スタートアドレスがGET4Kによってキー入力されたら、改行しアドレスを表示して、16進2桁のデータの入力待ちとなる。

Wコマンドを終えるには、**CR** キーを押す。



```

01 0000      ;
02 0000      ; MEMORY WRITE
03 0000      ; W:START
04 0000      ; !:GOTO MONITOR
05 0000      ;
06 0000      WRITE: ENT
07 0000 CD0000 E CALL NL
08 0003 3E2F LD A,2FH
09 0005 CD0000 E CALL PRNT
10 0008 CD0000 E CALL GET
11 000B FE21 CP 21H
12 000D CA0000 E JP Z,MNTR
13 0010 FE57 CP 57H
14 0012 2805 JR Z,+7
15 0014 CD3E00 WRITEO: CALL BELL
16 0017 18E7 JR WRITE
17 0019 CD0000 E CALL PRNT
18 001C CD0000 E CALL PSG4K
19 001F 28F3 JR Z,WRITEO
20 0021 0608 WRITE1: LD B,8
21 0023 CD0000 E CALL NL
22 0026 CD0000 E CALL 4HEXO
23 0029 CD0000 E WRITE2: CALL PSG2K
24 002C 28E6 JR Z,WRITEO
25 002E 77 LD (HL),A
26 002F 23 INC HL
27 0030 10F7 DJNZ WRITE2
28 0032 18ED JR WRITE1
29 0034 SKP H

```

改行してslash"/" (2FH)を置きコマンド待ちとする。

"!" (21H)が入力されるとモニターへ、"W" (57H)が入力されるとスタートする。

Memory Write するスタートアドレスを待つ。

アドレスを表示し、1行に8バイトずつ表示しながらMemory Writeを行う。
Wコマンドの中止は [CR] キーの入力による。

このプログラムでは、次の外部サブルーチンが参照されている。

GET	(cursor wink and get key)	例題 6 参照
PSG4K	(print space, get 4 hexa data)	例題 6 参照
4HEXO	(4 hexa data out)	例題 5 参照
PSG2K	(print space, get 2 hexa data)	例題 6 参照

また、"NL","PRNT"などのモニターサブルーチンも、他のプログラムユニット中で定義されていなくてはならない。

〔応用〕 このWコマンドと、前のMコマンドと、更に実行コマンド、!コマンドを持つマシン語モニターを作成せよ。

実行コマンドGは、GET4Kで、スタートアドレスを指定して、プログラムを実行 (Program Counter:PCにスタートアドレスを設定すればよい) する。

/W	XXXX	memory write	
/M	XXXX	YYYY	memory dump
/G	XXXX	goto XXXX	……プログラムカウンタにXXXXをセットする。
/!		goto monitor	……0000番地にジャンプする。

プログラムは、MAINとSUB-ROUTINEの2つのプログラムユニットに分けて作成し、後でリンクさせるようにしてみよ。

9 指定されたメモリブロック内のアブソリュート形式プログラムを、1行に1命令ずつ、オペコードのアドレスと共にメモリダンプさせるプログラムを考える。

たとえば、3000から3009番地に、左のようなプログラムが入っているとして(バイナリで)、コマンドL(List)を行うと、右のようにオブジェクトリストが命令単位で表示されるようにしたい。

```

3000番地……CALL PRNT
          XOR  A
          LD   (HL), A
          LD   (1401H), A
          JR   +5
    
```

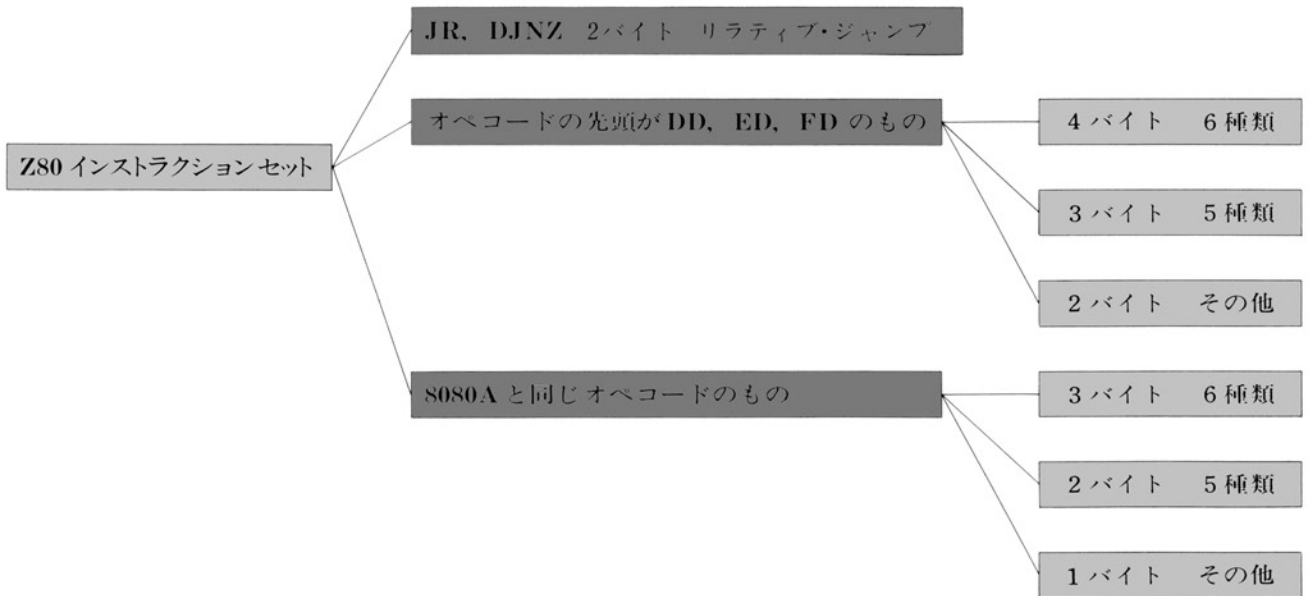
このバイナリが3000~3009に入っているとする。



L コマンド	／L	3000	3009	
		3000	CD1200	3 バイト
		3003	AF	1 バイト
		3004	77	1 バイト
		3005	320114	3 バイト
		3008	1803	2 バイト
コマンド待ち	／❏			

このプログラムを作るには、まず、オペコードが、何バイト命令であるかの判別を行わなくてはならない。上の例では、オペコード"CD"が3バイト命令であり、"AF"が1バイト命令であるというように判別が行われなくてはならない。

Z80インストラクションセットには、8080ACPUのインストラクションセットの他に、リラティブ・ジャンプコマンド(JR, およびDJNZ)と、オペコードがDD, ED, FDで始まるコマンド群が加わっている。その構成は、次のようになっている。



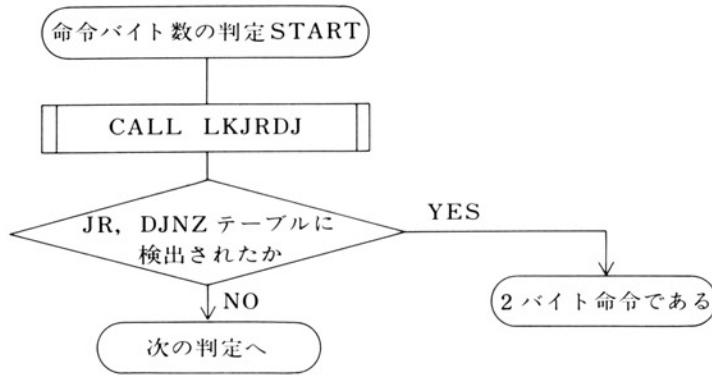
ここで、5種類、6種類というのは、オペレーションのバリエーション、たとえば、レジスタの違いなどの細分は考えず、オペコードをグループとして捉えた時に分けられる種類を示している。たとえば、次の8個の命令は1つのグループとして捉えることができる。すなわち、オペコード"00←r→110"を共通に持つ2バイト命令と考えることができる。オペコード中の"r"の3ビットが、7個のレジスタおよび(HL)の、合計8個のバリエーションを生むと考えられ、これを1種類とみるのである。

```

LD B,n    LD C,n    LD D,n    LD E,n
LD H,n    LD L,n    LD A,n    LD (HL),n
    
```

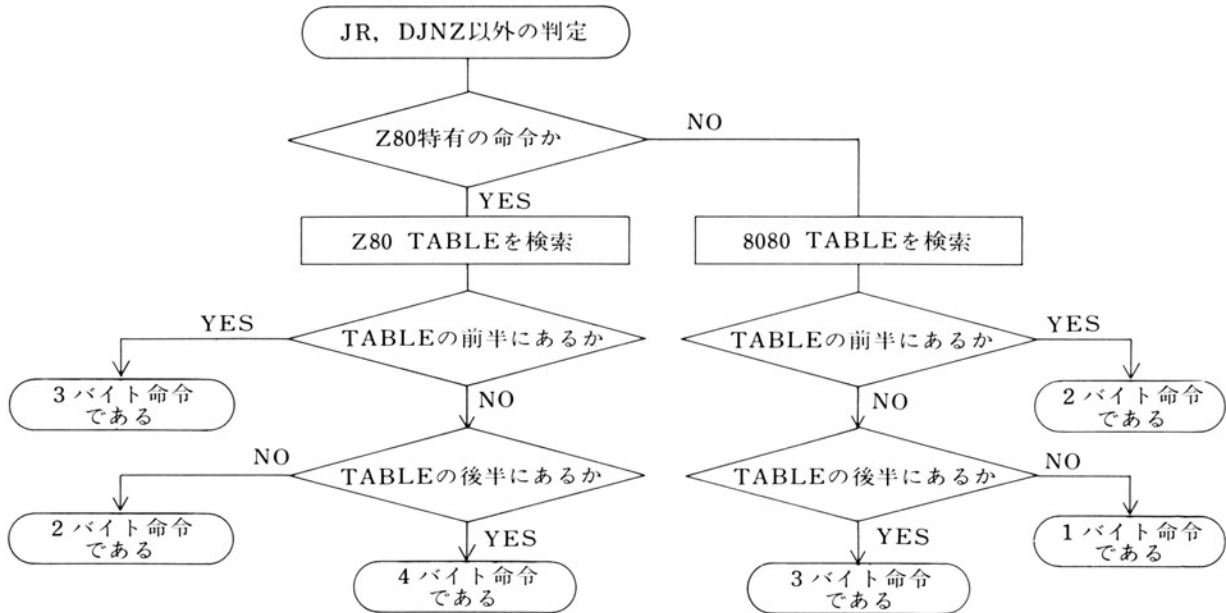
機械語の命令のバイト数を判別するには、はじめに、JR, DJNZの2バイトの相対的ジャンプ命令かどうかの判定を行う。すなわち、JR, DJNZの形のとるオペコードをテーブルに並べておいて、オペコードがそのテーブル中に検出されるかどうか調べる。

この検出は、プログラム中の" LKJRDJ " (LOOK JR, DJNZ TABLE) によって行われる。JR, DJNZ命令に含まれるオペコードは全部で6個であり、そのコードのテーブルを" JRDJT " (Z80 JR, DJNZ TABLE) に構成しておく。



JR, DJNZテーブルに検出されなかった場合は、前頁に示したように、8080ACPUと同じ命令か、Z80CPU特有の命令かの判定を行う。即ち、オペコードの先頭がDD, ED, FDであれば、Z80CPUに特有の命令であることになる。この判定によって参照するテーブルが分かれる。

前者、即ち8080Aと共通の命令である場合は" LOOK1 " (LOOK UP 8080/Z80 TABLE) によって" 8080T " (8080 TABLE) を検索し、後者の場合は、" LOOK1 " によって" Z80TB " (Z80 TABLE) を検索する。TABLEの並びが同じ形で構成されているので、検索サブルーチン" LOOK1 " は共通に使える。



TABLE検索によって上図のようにバイト数の分類が行われる。TABLEは、隣り合った2バイトずつが組みになっていて、はじめの1バイトが、ある命令型のグループ単位の共通部分、次の1バイトが、バリエーション（たとえばレジスタ、あるいはコンディションによる）のマスクを行うためのコードとなっている。

前頁に示した、オペコード" 00←r→110 "のグループ(8080のMVIコマンドグループ)は、8080 TABLEの冒頭に置かれている。即ち、オペコードの共通部分、06Hが第1バイト目にあり、"←r→"の部分だけを0のビットとするためのレジスタマスクコードC7Hが第2バイト目に置かれている。調べるべきオペコードXXHと、06HのXORをとり、さらにその結果と、C7HとのANDをとった時、結果が00Hとなれば、オペコードXXHはこのグループに属することになる。


```

01 0000          ;
02 0000          ;   MEMORY LIST
03 0000          ;   L:START
04 0000          ;   !:GOTO MONITOR
05 0000          ;
06 0000          LIST:  ENT
07 0000 CD0000   E      CALL  NL
08 0003 3E2F     LD      A,2FH
09 0005 CD0000   E      CALL  PRNT
10 0008 CD0000   E      CALL  GET
11 000B FE21     CP      21H
12 000D CA0000   E      JP      Z,MNTR
13 0010 FE4C     CP      4CH
14 0012 2805     JR      Z,+7
15 0014 CD0000   E LISTO: CALL  BELL
16 0017 18E7     JR      LIST
17 0019 CD0000   E      CALL  PRNT
18 001C CD0000   E      CALL  PSG4K
19 001F 28F3     JR      Z,LISTO
20 0021 EB       EX      DE,HL
21 0022 CD0000   E      CALL  PSG4K
22 0025 28ED     JR      Z,LISTO
23 0027 CD0000   E LIST1: CALL  GETKY
24 002A FE20     CP      20H
25 002C 2015     JR      NZ,LISTS
26 002E CD0000   E      CALL  GETKY
27 0031 B7       OR      A
28 0032 20FA     JR      NZ,-4
29 0034 CD0000   E LISTP: CALL  GETKY
30 0037 FE0D     CP      0DH
31 0039 28D9     JR      Z,LISTO
32 003B FE66     CP      66H
33 003D 28D5     JR      Z,LISTO
34 003F FE20     CP      20H
35 0041 20F1     JR      NZ,LISTP
36 0043 CD0A01   LISTS: CALL  COMPR
37 0046 38CC     JR      C,LISTO
38 0048 CD0000   E      CALL  NL
39 004B ED530601 LD      (XXXX0),DE
40 004F 220801   LD      (YYYY0),HL
41 0052 EB       EX      DE,HL
42 0053 CD0000   E      CALL  4HEXO
43 0056 0601     LD      B,01H
44 0058 11FF00   LD      DE,JRDJT
45 005B CDB900   CALL   LKJRDJ
46 005E 2845     JR      Z,LIST4
47 0060 79       LD      A,C
48 0061 EB       EX      DE,HL
49 0062 FEDD     CP      DDH
50 0064 282D     JR      Z,LIST2
51 0066 FEED     CP      EDH
52 0068 2809     JR      Z,LIST55
53 006A FEFD     CP      FDH
54 006C 2825     JR      Z,LIST2
55 006E 21D500   LD      HL,8080T
56 0071 1825     JR      LIST3
57 0073 04       LIST55: INC   B
58 0074 13       INC   DE
59 0075 1A       LD      A,(DE)
60 0076 FE46     CP      46H
61 0078 CA9100   JP      Z,LIST66
62 007B FE56     CP      56H
63 007D CA9100   JP      Z,LIST66
64 0080 FE5E     CP      5EH
65 0082 CA9100   JP      Z,LIST66
66 0085 FE72     CP      72H

```

改行し, slash " / " を表示してコマンド待ちとする。
" L " が入力されるとスタートし,
" ! " が入力されるとモニタへ移る。

LISTING を行なうメモリブロックの入力待ち。[CR] が押されると戻る。

[SPACE] キーが押されたら LISTING を一担停止する。

キーが離されるのを待つ。

[CR] が押されたらコマンド待ちへ戻る。

[SPACE] キーが押されたら LISTING を継続する。

BYTE カウンタを 1 にセットする。
JR, DJNZ 命令かを調べる。

DD, ED, FD で始まるコマンドであれば Z80TABLE を調べる。

違う時は, 8080A TABLE を調べる。

ED で始まり, 次が右のコードであれば, DD, FD の場合と異なり 2 バイト命令である。

```

01 0087 CA9100      JP      Z, LIST66
02 008A FE73       CP      73H
03 008C 2007       JR      NZ, LIST3-3
04 008E 0604       LD      B, 4
05 0090 B7         LIST66: OR      A
06 0091 1813       JR      LIST5
07 0093 04         LIST2:  INC     B
08 0094 13         INC     DE
09 0095 21EA00     LD      HL, Z80TB
10 0098 CDC500     LIST3:  CALL    LOOK1
11 009B FEFO       CP      FOH
12 009D 2807       JR      Z, LIST5
13 009F 79         LD      A, C
14 00A0 FE05       CP      05H
15 00A2 3801       JR      C, LIST4
16 00A4 04         INC     B
17 00A5 04         LIST4:  INC     B
18 00A6 CD0000     E LIST5:  CALL    PRNTS
19 00A9 ED5B0601   LD      DE, (XXXX0)
20 00AD 1A         LIST6:  LD      A, (DE)
21 00AE CD0000     E      CALL    2HEXO
22 00B1 13         INC     DE
23 00B2 10F9       DJNZ   LIST6
24 00B4 2A0801     LD      HL, (YYYY0)
25 00B7 188E       JR      LIST1
26 00B9           ;
27 00B9           ; LOOK JR DJNZ TABLE
28 00B9           ;
29 00B9           LKJRDJ: ENT
30 00B9 4E         LD      C, (HL)
31 00BA 1B         DEC     DE
32 00BB 13         LKJDO:  INC     DE
33 00BC 1A         LD      A, (DE)
34 00BD B9         CP      C
35 00BE C8         RET     Z
36 00BF FEFO       CP      FOH
37 00C1 20F8       JR      NZ, LKJDO
38 00C3 B7         OR      A
39 00C4 C9         RET
40 00C5           ;
41 00C5           ; LOOK UP 8080/Z80 TABLE
42 00C5           ; (DESTROYED:A, C, H, L)
43 00C5           ; IN:HL<--TOP ADR OF TBL
44 00C5           ; DE<--OPECODE ADR
45 00C5           ; CALL LOOK1
46 00C5           ; EXT:A=FO TABLE END
47 00C5           ; :C=DATA# OF TBL
48 00C5           ;
49 00C5           LOOK1: ENT
50 00C5 0E00       LD      C, OH
51 00C7 2B         DEC     HL
52 00C8 23         LK00:  INC     HL
53 00C9 0C         INC     C
54 00CA 7E         LD      A, (HL)
55 00CB FEFO       CP      FOH
56 00CD C8         RET     Z
57 00CE 1A         LD      A, (DE)
58 00CF AE         XOR     (HL)
59 00D0 23         INC     HL
60 00D1 A6         AND     (HL)
61 00D2 20F4       JR      NZ, LK00
62 00D4 C9         RET

```

ED73で始まる命令は4バイト命令である。

DD, ED, FDで始まるZ80固有の命令では、バイトカウンタに1を足しておき、さらにオペコードとして意味のある第2バイト目のアドレスをDEにセットしておく。

テーブルに無い場合バイトカウンタはそのまま

テーブルの前半であればB←B+1
後半であればB←B+2

スペースを1個表示して、命令のバイト数だけコードの表示(2HEXOを使う)を行う。

オペコードをCに入れる。

JR, DJNZのテーブルにオペコードが見つかったらZF=1の状態でRETURN。

見つからない時はZF=0でRETURN (AccはF0Hだから"OR A"でZFはリセットされる)

Cレジスタに00をセット。

バイト数を調べようとするオペコードとオペコードのパターンとのXOR(排他的論理和)を行ない、次にレジスタまたはコンディションのマスクパターンとANDをとった時ゼロになれば、オペコードはそのグループに属することになる。テーブルの何番目に見つかったかは、Cレジスタに残る。見つからないと、AccはF0となる。

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 03 **

```

01 00D5          ;
02 00D5          ; 8080 TABLE
03 00D5          ;
04 00D5          8080T:  ENT          ;8080A BYTE SIZE
05 00D5 06      DEFB  06H          ;MVI(2 BYTE)
06 00D6 C7      DEFB  C7H          ;REGISTER MASK
07 00D7 C6      DEFB  C6H          ;DIRECT ALU
08 00D8 C7      DEFB  C7H          ;OPERATION MASK
09 00D9 DB      DEFB  DBH          ;IN,OUT
10 00DA F7      DEFB  F7H          ;MASK
11 00DB CB      DEFB  CBH          ;RLC, RRC, BIT, SET
12 00DC FF      DEFB  FFH          ;UNCONDITIONAL
13 00DD          ;
14 00DD          ;
15 00DD 01      DEFB  01H          ;LXI(3 BYTE)
16 00DE CF      DEFB  CFH          ;REGISTER MASK
17 00DF 22      DEFB  22H          ;STA, LDA, LHL, SHLD
18 00E0 E7      DEFB  E7H          ;MASK
19 00E1 C2      DEFB  C2H          ;JXX
20 00E2 C7      DEFB  C7H          ;CONDITION MASK
21 00E3 C4      DEFB  C4H          ;CXX
22 00E4 C7      DEFB  C7H          ;CONDITION MASK
23 00E5 C3      DEFB  C3H          ;JMP
24 00E6 FF      DEFB  FFH          ;UNCONDITIONAL
25 00E7 CD      DEFB  CDH          ;CALL
26 00E8 FF      DEFB  FFH          ;UNCONDITIONAL
27 00E9 F0      DEFB  F0H          ;TABLE END
28 00EA          SKP  2

31 00EA          ;
32 00EA          ; Z80 TABLE
33 00EA          ;
34 00EA          Z80TB:  ENT          ;Z80 BYTE SIZE
35 00EA 46      DEFB  46H          ;(3 BYTE)
36 00EB C7      DEFB  C7H
37 00EC 70      DEFB  70H
38 00ED F8      DEFB  F8H
39 00EE 86      DEFB  86H
40 00EF C7      DEFB  C7H
41 00F0 34      DEFB  34H
42 00F1 FE      DEFB  FEH
43 00F2          ;
44 00F2          ;
45 00F2 36      DEFB  36H          ;(4 BYTE)
46 00F3 FF      DEFB  FFH
47 00F4 21      DEFB  21H
48 00F5 FF      DEFB  FFH
49 00F6 2A      DEFB  2AH
50 00F7 FF      DEFB  FFH
51 00F8 22      DEFB  22H
52 00F9 FF      DEFB  FFH
53 00FA CB      DEFB  CBH
54 00FB FF      DEFB  FFH
55 00FC 43      DEFB  43H
56 00FD C7      DEFB  C7H
57 00FE F0      DEFB  F0H          ;TABLE END
58 00FF          SKP  H

```

8080A 型命令の TABLE および、DD、ED、FD ではじまる Z80 固有の命令の第2バイト目のオペコード判別のための TABLE が示されている。

両者には対照性があり、前半の5種類はバイトカウンタに1を足すもの、後半の6種類はバイトカウンタに2を足すものであり、TABLE に見つからない時はバイトカウンタはそのままにする。ただし、バイトカウンタは、8080A の TABLE を参照する時は0、Z80の TABLE を参照する時は1になっていなくてはならない。

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 04 **

```

01 00FF      ;
02 00FF      ; Z80 JR, DJNZ TABLE
03 00FF      ;
04 00FF      JRDJT:  ENT
05 00FF 10   DEFEB  10H
06 0100 18   DEFEB  18H
07 0101 20   DEFEB  20H
08 0102 28   DEFEB  28H
09 0103 30   DEFEB  30H
10 0104 38   DEFEB  38H
11 0105 FO   DEFEB  FOH
12 0106      SKP    2

15 0106      ;
16 0106      ;
17 0106      XXXXO: ENT
18 0106      DEFEB  2
19 0108      YYYYO: ENT
20 0108      DEFEB  2
21 010A      SKP    2

24 010A      ;
25 010A      ; COMPARE DE, HL
26 010A      ;
27 010A      COMPR: ENT
28 010A      LD     A, H
29 010B      SUB    D
30 010C      RET    NZ
31 010D      LD     A, L
32 010E      SUB    E
33 010F      RET

```

(2 BYTE)
相対ジャンプ JR, DJNZ のテーブル。

オペコードのアドレスと、LIST を
行うブロックのエンドアドレスを入
れるためのバッファ。

DE と HL の比較サブルーチン。
DE=HL の時 ZF=1
DE>HL の時 CF=1

このプログラムの中で用いられているサブルーチンは次のものである。

GET	(cursor wink and get key)	例題 6 参照
PSG4K	(print space, get 4 hexa)	例題 6 参照
4HEXO	(4 hexa data out)	例題 5 参照
2HEXO	(2 hexa data out)	例題 5 参照

なおモニタサブルーチン等の定数に関する EQU の部分はこのリスト上には省かれている。

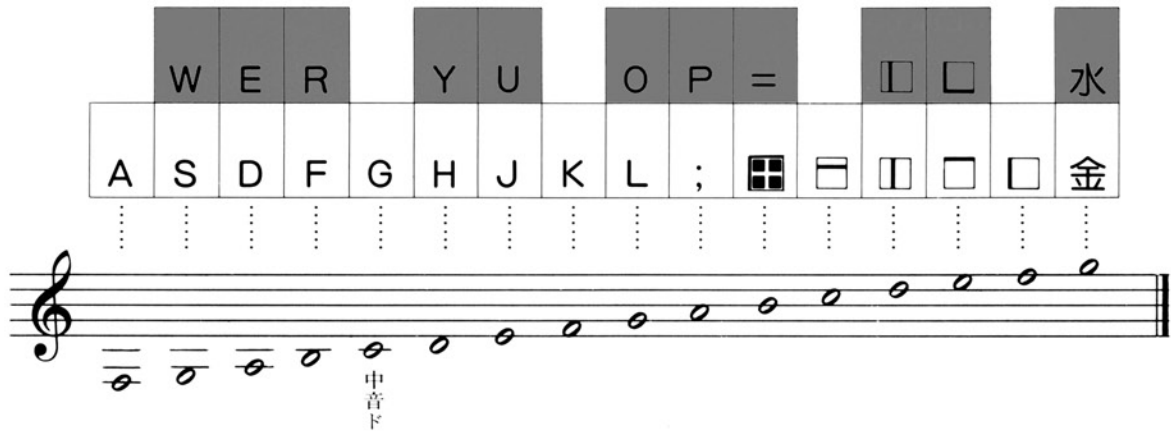
〔応用〕 M コマンド、W コマンド、L コマンド、G コマンド、(! コマンド) を持つマシン語モニタを作成せよ。G コマンドでステップ動作をさせるには、どうすればよいか考えよ。

〔応用〕 Z80 マシン語オペコードの分類を進めて、ニモニックのテーブルを作成し、Z80 DIS-ASSEMBLER (逆アセンブラ) を作成せよ。

10 キーボードを鍵盤とする電子オルガンを作成する。手前から3段目のキー（左端の "A" から右端の "金" まで）を白鍵として、4段目のキーを黒鍵として使い、中音のハ調のオクターブを挟んで、上下に五度ずつの音域をとることにしよう。

キーの取り込みは、モニタサブルーチンの "GETKY" を使用し、音を出したり止めたりするのは、モニタサブルーチンの "MSTA", "MSTP" を使用する。

MZ-80K のキーボードと、音階との関係を下図に示す。図はキーをわざと縦長に描いてあり、さらに、黒鍵として使うキーを黒くしてみた。



"GETKY" によってキーコードをとり込んだら、所定の音を作らなくてはならない。

モニタサブルーチン "MSTA" をコールした時に鳴る音は、2 MHz を、11A 1, 11A 2 番地の 2 バイトデータで分周した周波数の音であるから、所望の音の周波数に近い音を得るような分周比をあらかじめ計算しておくてはならない。

$$\text{発生周波数 } f(\text{Hz}) = 2(\text{MHz}) / \text{分周比}$$

右の表は上の式に従って、それぞれの周波数を得るために分周比を算出したものである。

表中のカッコで表示してある周波数が音名に対しての平均率音階であるが、本プログラムでは実測データより分周比を算出した。

音名	周波数 (Hz)	分周比
低音ファ	175(174.6)	2CA4
#ファ	186(185)	2A00
ソ	197(196)	27A8
#ソ	208(207.5)	2582
ラ	222(220)	2331
#ラ	233(233.1)	2187
シ	245(246.9)	1FE3
中音ド	261(261.6)	1DEE
#ド	277(277.2)	1C34
レ	294(293.7)	1A92
#レ	311(311.1)	191E
ミ	329(329.6)	17BF
ファ	350(349.2)	1652
#ファ	373(370)	14F1
ソ	394(392)	13D4
#ソ	417(415)	12BC
ラ	444(440)	1198
#ラ	466(466.2)	10C3
シ	490(493.2)	0FF1
高音ド	522(523.3)	0EF7
#ド	553(554.4)	0E20
レ	590(587.3)	0D3D
#レ	621(622.3)	0C94
ミ	658(659.3)	0BDF
ファ	699(698.5)	0B2D
#ファ	745(740)	0A7C
ソ	788(784)	09EA

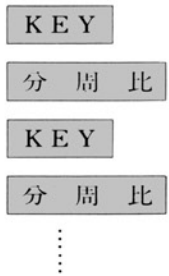
プログラムのフローチャートを右に示す。"GETKY"によって、Accにキーのアスキーコードがとり込まれる。有効なキーは、鍵盤となるキーと、モニターへ制御を移すための、"! "キーとする。

! ……GOTO MONITOR

鍵盤のキーが押されたなら、出るべき音の分周比を11A1, 11A2番地にストアして、"MSTA"をコールする。この場合、GETKYされたキーコードと分周比を表にしたテーブルを作成しておく。

この音階のテーブル (SCALE TABLE) は、キーコードと、分周比の合計3バイトずつを並べて、次のように構成する。

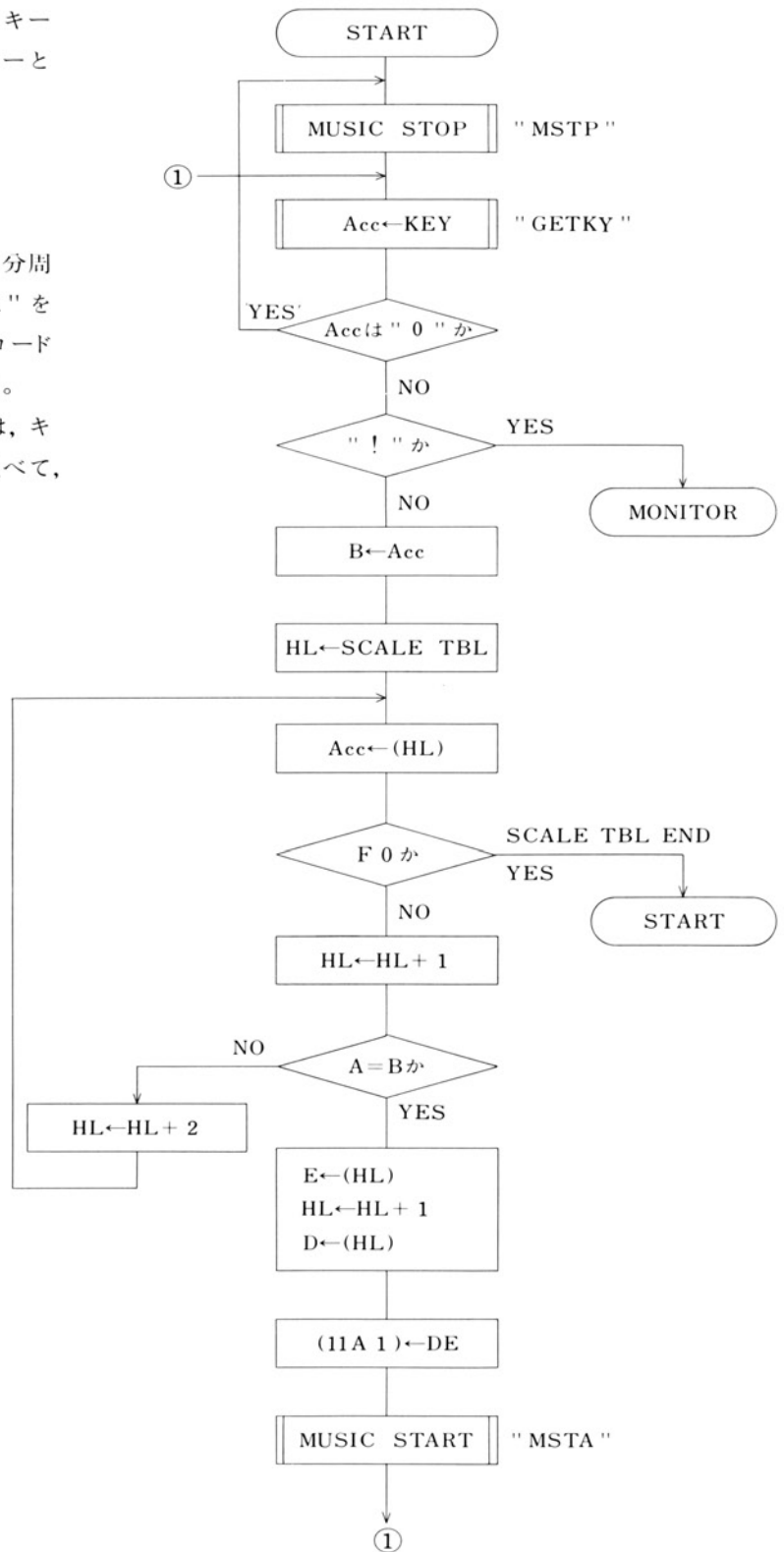
SCALE TABL



SCALE TABLE中にKEYコードを見つけたら次の2バイトを分周比として、11A1, 11A2番地にストアするようにする。

SCALE TABLE中にKEYが見つからなかった場合、(TABLE ENDは、F0とする) STARTへ戻って音を止める。

FLOWCHART



電子オルガンプログラムのアセンブルリストを次に示す。

```

** Z80 ASSEMBLER SP-2101 PAGE 01 **
01 0000 P          MNTR: EQU 0000H
02 0000 P          MSTP: EQU 0047H
03 0000 P          MSTA: EQU 0044H
04 0000 P          GETKY: EQU 001BH
05 0000           SKP 3

```

モニタサブルーチンをラベルシンボルに定義する

```

09 0000 CD4700     START0: CALL MSTP
10 0003 CD1B00     START1: CALL GETKY
11 0006 B7        OR A
12 0007 28F7      JR Z, START0
13 0009 FE21      CP 21H
14 000B CA0000    JP Z, MNTR
15 000E 47        LD B, A
16 000F 212B00    LD HL, SCTBL
17 0012 7E        CMPR: LD A, (HL)
18 0013 FEFO      CP FOH
19 0015 28E9      JR Z, START0
20 0017 23        INC HL
21 0018 B8        CP B
22 0019 2804      JR Z, +6
23 001B 23        INC HL
24 001C 23        INC HL
25 001D 18F3      JR CMPR
26 001F 5E        LD E, (HL)
27 0020 23        INC HL
28 0021 56        LD D, (HL)
29 0022 ED53A111  LD (11A1H), DE
30 0026 CD4400    CALL MSTA
31 0029 18D8      JR START1
32 002B           SKP 3

```

"!" が押されたらモニターへジャンプ

11A1, 11A2番地に分周比をストアして "MSTA" をコール

```

36 002B 41        SCTBL: DEFB 41H ; "A" KEY
37 002C A42C      DEFW 2CA4H ; □ファ
38 002E 57        DEFB 57H ; "W" KEY
39 002F 002A      DEFW 2A00H ; □#ファ
40 0031 53        DEFB 53H ; "S" KEY
41 0032 A827      DEFW 27A8H ; □ソ
42 0034 45        DEFB 45H ; "E" KEY
43 0035 8225      DEFW 2582H ; □#ソ
44 0037 44        DEFB 44H ; "D" KEY
45 0038 3123      DEFW 2331H ; □ラ
46 003A 52        DEFB 52H ; "R" KEY
47 003B 8721      DEFW 2187H ; □#ラ
48 003D 46        DEFB 46H ; "F" KEY
49 003E E31F      DEFW 1FE3H ; □シ
50 0040 47        DEFB 47H ; "G" KEY
51 0041 EE1D      DEFW 1DEEH ; ド
52 0043 59        DEFB 59H ; "Y" KEY
53 0044 341C      DEFW 1C34H ; #ド
54 0046 48        DEFB 48H ; "H" KEY
55 0047 921A      DEFW 1A92H ; レ
56 0049 55        DEFB 55H ; "U" KEY
57 004A 1E19      DEFW 191EH ; #レ
58 004C 4A        DEFB 4AH ; "J" KEY
59 004D BF17      DEFW 17BFH ; ミ
60 004F 4B        DEFB 4BH ; "K" KEY

```

SCALE TABLE の先頭

01	0050	5216	DEFW	1652H	;ファ
02	0052	4F	DEFB	4FH	; " O " KEY
03	0053	F114	DEFW	14F1H	; # ファ
04	0055	4C	DEFB	4CH	; " L " KEY
05	0056	D413	DEFW	13D4H	; ソ
06	0058	50	DEFB	50H	; " P " KEY
07	0059	BC12	DEFW	12BCH	; # ソ
08	005B	3B	DEFB	3BH	; " ; " KEY
09	005C	9811	DEFW	1198H	; ラ
10	005E	3D	DEFB	3DH	; " = " KEY
11	005F	C310	DEFW	10C3H	; # ラ
12	0061	FB	DEFB	FBH	; " + " KEY
13	0062	F10F	DEFW	0FF1H	; シ
14	0064	E3	DEFB	E3H	; " □ " KEY
15	0065	F70E	DEFW	0EF7H	; □ ド
16	0067	F4	DEFB	F4H	; " □ " KEY
17	0068	200E	DEFW	0E20H	; □ # ド
18	006A	E2	DEFB	E2H	; " □ " KEY
19	006B	3D0D	DEFW	0D3DH	; □ レ
20	006D	EC	DEFB	ECH	; " □ " KEY
21	006E	940C	DEFW	0C94H	; □ # レ
22	0070	D7	DEFB	D7H	; " □ " KEY
23	0071	DFOB	DEFW	0BDFH	; □ ミ
24	0073	D4	DEFB	D4H	; " □ " KEY
25	0074	2D0B	DEFW	0B2DH	; □ ファ
26	0076	73	DEFB	73H	; " 水 " KEY
27	0077	7COA	DEFW	0A7CH	; □ # ファ
28	0079	75	DEFB	75H	; " 金 " KEY
29	007A	EA09	DEFW	09EAH	; □ ソ
30	007C	F0	DEFB	F0H	; SCALE TBL END
31	007D		END		END

〔応用〕 アルペッジオを出す伴奏用オルガンを作成せよ。

たとえば、Cを押した時にはCのコードのアルペッジオが鳴り、Amollを出すときは何かキーを指定して行くというように。

アルペッジオの形の例を右に示す。ギターのように使うことができるかも知れない。



Cのアルペッジオ

Amollのアルペッジオ

〔応用〕 今回作成したオルガンに、繰り返し演奏機能を付け加えよ。つまり、キーを押して演奏した通りに自動演奏をさせる。

この場合、押されたキーのコードを記憶するだけでなく、押された時間（音長）も記憶していなくてはならないから、タイムカウンタを考える必要がある。モニタサブルーチン"TIMST" "TIMRD"は、秒単位しかカウントできないので、適当な、タイムカウントルーチンを作成するか、E002番地のTEMPO用のカウントデータを用いるとよい。

E002番地の内容は、CPUボード上の発振器555(IC1)により決まる周波数で、0,1をくり返している。

(P.136を参照)

第7章

MZ-80Kシステムコントロール 資料と解説

7-1 アスキーコード表

- アスキーコードと、モニタサブルーチンとの関係は、次項"モニタサブルーチンの使い方"で解説される。
- 表の見方は、上位4ビットがコラムに相当し、下位4ビットが、行に相当しており、たとえば、キャラクタ " A " のアスキーコードは、16進コードで41Hであり、" Z " は5AHである。
- ただし、表中の11H~16Hまでのコードは、カーソルコントロールのためのアスキーコードである。たとえばACCの内容が15Hの時、CALL PRNT(モニタサブルーチン)を行うとカーソルホームが行われる。(" H " を表示するのではない)
- カッコのついていないカナ文字、たとえば"ァ" (87H)、などは小文字を表わす。

ASCII

MSD		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
LSD		0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	1000	1001	1010	1011	1100	1101	1110	1111
0	0000			SP	0	@	P	☛	日	SP	一	夕	≡	SP	☐	▬	☐
1	0001		↓	!	1	A	Q	H	月	。	ア	チ	△	▬	☐	♠	●
2	0010		↑	"	2	B	R	工	火	「	イ	ツ	×	▬	☐	▬	▬
3	0011		→	#	3	C	S	夫	水	」	ウ	テ	モ	☐	☐	▬	♥
4	0100		←	\$	4	D	T	キ	木	、	エ	ト	ヤ	☐	☐	▬	▬
5	0101		H	%	5	E	U	キ	金	。	オ	ナ	コ	☐	▬	▬	▬
6	0110		C	&	6	F	V	¥	土	ヲ	カ	ニ	ヨ	☐	▬	▬	⊗
7	0111		!	'	7	G	W	☺	生	ア	キ	ヌ	ラ	☐	▬	▬	⊙
8	1000		((8	H	X	☺	年	イ	ク	ネ	リ	☐	▬	▬	♣
9	1001))	9	I	Y	☹	時	ウ	ケ	ノ	ル	▬	▬	▬	▬
A	1010		*	:	:	J	Z	キ	分	エ	コ	ハ	レ	☐	▬	▬	◆
B	1011		+	;	;	K	[キ	秒	オ	サ	ヒ	☐	☐	☐	☐	☐
C	1100		,	<	<	L	\	キ	円	ヤ	シ	フ	フ	☐	☐	☐	☐
D	1101	CR	—	≡	≡	M]	キ	¥	ユ	ス	ヘ	ン	☐	☐	▬	▬
E	1110		□	>	>	N	↑	キ	£	ヨ	セ	ホ	"	☐	☐	▬	▬
F	1111		/	?	?	O	←	キ		ツ	ソ	マ	。	☐	☐	▬	π

7-2 モニタサブルーチンの使い方

SP-1002のモニタサブルーチンには次のものがある。ここで、用いているサブルーチン名は、サブルーチンの機能をシンボリックに表現したものである。

各サブルーチンで取り扱われるコードについては特に注意が必要である。表中で述べられるコードはいずれも16進コード表現である。

サブルーチン名 (16進番地)	サブルーチンの機能	レジスタ 保 存	スタック 数
CALL LETNL (0006)	行を替えて、次の行の先頭にカーソルをセットする。	AF 以外は 保存	8
CALL PRNTS (000C)	テレビ画面のカーソル位置にスペースを1個だけ表示する。	AF 以外は 保存	13
CALL PRNT (0012)	ACCにあるデータをASCiiコードと見て、テレビ画面のカーソル位置に表示する。ASCiiコードと、キャラクタの関係は、前頁の表を参照。ただし、0Dコードの時は、キャリッジリターンが実行され、11~16コードの時は、それぞれカーソルコントロールが実行される。	AF 以外は 保存	13
CALL MSG (0015)	テレビ画面のカーソル位置から、メッセージを表示する。メッセージの先頭アドレスは、あらかじめDEレジスタに指定しておくこと。メッセージは、ASCiiコードで構成し、エンドマークは、0Dコードでなくてはならない。ただし、キャリッジリターンは実行されない。カーソルコントロール(11~16コード)は実行される。	全レジスタ 保存	13
CALL BELL (003E)	中音のラ(約440Hz)を瞬間だけ鳴らす。	AF 以外は 保存	5
CALL MELDY (0030)	音楽データを演奏する。音楽データの先頭アドレスは、あらかじめ、DEレジスタに指定しておくこと。音楽データは、「BASIC解説書」88~89ページに示したストリングと同様に、音程、音長の順にASCiiコードで表現し、エンドマークは、0DまたはC8(キャラクタは■)でなければならない。但し、リターン時にCフラグが0なら演奏完了、Cフラグが1なら途中で BREAK キーが押されたことを示す。	AF 以外は 保存	7
CALL XTEMP (0041)	演奏テンポを設定する。テンポのデータ(01から07)をACCにセットしてコールする。 ACC←01 最も遅い ACC←04 中位の速度 ACC←07 最も速い 注意が必要なのは、ACCに入れるコードは、1から7までのバイナリコードであり、1から7に相当するASCiiコード(31から37)ではない点である。	全レジスタ 保存	4
CALL MSTA (0044)	指定された分周比の音を連続して鳴らす。 分周比nn'(2バイトのデータ)は、11A1番地にn', 11A2番地にnをストアしてコールする。 分周比と発生周波数の関係は $2\text{MHz}/nn'$	BC, DE だけ 保存	3

サブルーチン名 (16進番地)	サブルーチンの機能	レジスタ 保 存	スタック 数	
CALL MSTP (0047)	音の発生をとめる。	AF 以外は 保存	1	
CALL TIMST (0033)	内蔵された時計をセットする。(時計はこのコールで起動される。) コールの条件は、 ACC←0 (AM), ACC←1 (PM) DE ← 時間を、秒に直したもの (バイナリで2バイト)	AF 以外は 保存	6	
CALL TIMRD (003B)	内蔵された時計の値を読み取る。リターン時の状態は、 ACC←0 (AM), ACC←1 (PM) DE ← 時間を、秒に直したもの (バイナリで2バイト)	AF, DE 以 外は保存	3	
CALL BRKEY (001E)	[SHIFT] + [BREAK] が押されたかどうかをチェックする。 押されていれば、Zフラグはセット。 押されていなければ、Zフラグはリセット。	AF 以外は 保存	1	
CALL GETL (0003)	キーボードから1行分を入力する。 あらかじめ、入力データをストアするスタートアドレスを DE レジスタに指定しておくこと。エンドマークはキャリッジリタ ーンによる。(この場合モニタは SP-1001, SP-1002 いずれで あってもエンドマークとして 0D コードがセットされる。) 入力文字数は、0D コードを含めて最大80文字である。 キー入力にはエコーバックが行われ、カーソルコントロールも 受けつけられる。 [SHIFT] + [BREAK] が押されたら、DE レジスタの示すアド レスの先頭に BREAK コード、次にキャリッジリターンがセット されて戻る。	全レジスタ 保存	15	
CALL GETKY (001B)	キーボードから1文字だけ ASCii コードを ACC に取り込む。 そのときキー入力がなければ、ACC に 00 がセットされて戻る。 但し、キー入力によるチャタリングは防止しておらず、エコー バックも行わない。 この GETKY を行う場合、モニタのバージョンによって、ACC に取り込まれる特殊キ ーコードが異なっている。 [DEL] や [CR] などのキーがそれである。 これらの特殊キーの入力によって ACC に取り込まれるコードを次に示す。 ここで "ディスプレイコード" というのは、キャラクタジェネレータ内にあるキャラ クタを呼び出すためのコード番号である。実際に ACC に取り込まれるのはモニタプロ グラムのバージョンナンバによって異なる。	AF 以外は 保存	9	
GETKY による特 殊キーの取り込み	特 殊 キ ー	ディスプレイコード	ACC に取り込まれるコード	
			SP-1001	SP-1002
	DEL	C 7	F 0	60
	INST	C 8	F 0	61
	英数	C 9	F 0	62
	カナ	C A	F 0	63
BREAK	C B	1 B	64	
CR	C D	0 D	66	

7-3 ディスプレイコード表

- ディスプレイコードとは、キャラクタジェネレータ内にあるキャラクタを呼び出すためのコード番号であり、テレビ画面へのキャラクタ表示はいつも、このコードをビデオRAMに転送することによって行なわれている。
- モニタサブルーチンの"PRNT (0012H)"ルーチンや"MSG (0015H)"ルーチンでは、アスキーコードを、このディスプレイコードに変換して、カーソルの示すビデオRAMの位置へ、そのコードを転送しているのである。但し、表中のC1H~C6Hのコードはカーソルコントロール用の文字であり、カッコのついていないカナ文字、たとえば"ァ" (9EH)、などは小文字をあらわす。

DISPLAY

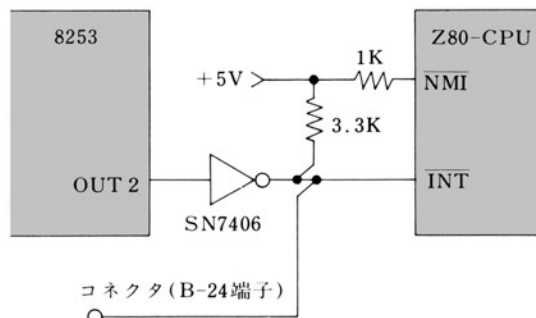
MSD		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
LSD		0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	1000	1001	1010	1011	1100	1101	1110	1111
0	0000	SP	P	0	☐	SP	↑	π	☐	SP	セ	ワ	△	↓	日	☐	SP
1	0001	A	Q	1	☐	♠	←	!	☐	チ	夕	又	┘	↓	月	☐	☐
2	0010	B	R	2	☐	◢	┌	"	☐	コ	ス	フ	イ	↑	火	☐	☐
3	0011	C	S	3	☐	♥	#	☐	ソ	ト	ア	ユ	→	水	〜	☐	☐
4	0100	D	T	4	☐	♦	└	\$	☐	シ	カ	ウ	ヲ	←	木	↖	☐
5	0101	E	U	5	▯	←	@	%	☐	イ	ナ	エ	、	H	金	元	☐
6	0110	F	V	6	☐	♣	◤	&	∕	ハ	ヒ	オ	ウ	©	土	入	☐
7	0111	G	W	7	☐	●	▷	!	∖	キ	テ	ヤ	ヨ	⊕	生	ト	☐
8	1000	H	X	8	☐	◎	⊞	(☐	ク	サ	ユ	○	H	年	ト	☐
9	1001	I	Y	9	▯	?	∖)	▯	ニ	ン	ヨ	・	工	時	K	☐
A	1010	J	Z	—	☐	●	⊞	+	☐	マ	ツ	ホ	エ	大	分	K	☐
B	1011	K	田	≡	▯	☐	☐	*	☐	ノ	口	へ	ツ	水	秒	ト	☐
C	1100	L	☐	;	☐	☐	☐	☐	☐	リ	ケ	レ	ハ	木	円	ト	☐
D	1101	M	☐	/	☐	☐	☐	☐	☐	モ	「	メ	○	¥	¥	ト	☐
E	1110	N	H	☐	☐	☐	☐	☐	☐	ミ	ア	ル	オ	☐	☐	ト	☐
F	1111	○	☐	、	☐	☐	☐	☐	☐	ラ	ヤ	ネ	一	☐	☐	☐	☐

7-4 割り込みを使用する上での注意

MZ-80Kの本体後部のコネクタには、Z80-CPUの $\overline{\text{INT}}$ 信号が接続されている。 $\overline{\text{INT}}$ 信号周りの回路は右図のようになる。外部から $\overline{\text{INT}}$ 信号を接続する場合はオープンコレクタのドライバを利用するのが望ましい。

ノンマスクابل・インタラプト信号 ($\overline{\text{NMI}}$) は内部でプルアップしてある。(プルアップ抵抗は1K Ω)

またMZ-80Kのモニタプログラムでは割り込みモードをモード1に設定し割り込み禁止の状態にある。このあとの動作は次の2通りが考えられる。



(1) BASICプログラムのTIS\$を動作させる場合

現在MZ-80K用として開発されているBASICプログラムはすべてTIS\$によって時計機能を付与されている。計時用カウンタとして8253のカウンタ#1、#2共に利用しているが、BASICプログラムの起動時には0時0分0秒を設定している。8253のカウンタ設定と同時に割り込みが許可される。その後、12時間ごとに8253のOUT2端子がハイレベルになり、 $\overline{\text{INT}}$ 信号による割り込みでプログラム上の24時間時計を作っている。

このためBASICプログラム動作時に、外部から $\overline{\text{INT}}$ 信号を使用するには十分な注意を必要とする。BASICプログラム内では割り込みモードを1として時計機能を動作させているわけで、CPUが割り込みを受けると、0038H番地へのリスタート命令を実行する。この0038H番地には"JP 1038H"命令が置かれ、更に1038H番地から時計の更新プログラムへジャンプしている。そこへ外部から $\overline{\text{INT}}$ 信号を有効にすると、8253からの割り込みと区別がつかなくなる。以上の理由から、BASICプログラム動作には $\overline{\text{INT}}$ 信号を使わないか、使う場合には時計機能を止めるかしなければならない。

(2) ユーザー独自のプログラムを動作させる場合

ユーザーがSYSTEM PROGRAMを使って、独自のプログラミングを行なう場合 $\overline{\text{INT}}$ 信号は任意に利用することができる。Z80-CPUのマスクابلインタラプトは、モード0、1、2があり、モニタプログラムではモード1に設定してあるので、ユーザープログラム内で、任意のモードに変えて使用する。さらに8253にはリセット機能がないので、OUT2からの割り込みをマスクするには、コントロールワードをセットするだけにして、カウンタのプリセットを実行しないようにすればリセットと同じ機能がはたらく。

またモニタプログラム内では割り込み禁止にセットしてあるので、適宜"EI"命令を実行する必要がある。

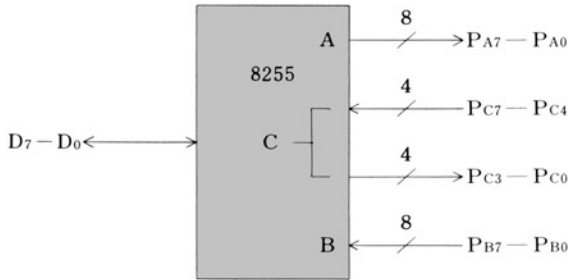
7 — 5 E000_H 番地内の考え方

E000_H 番地は各種端末コントロール用として、メモリマップド I-0 (Memory Mapped I-0) を設定している。本体ボードの8255 (Programmable Peripheral Interface), 8253 (Programmable Interval Timer) に E000_H ~ E008_H 番地まで割り当てられる。

モニタプログラムにおける8255, 8253のモード設定は次のようになる。

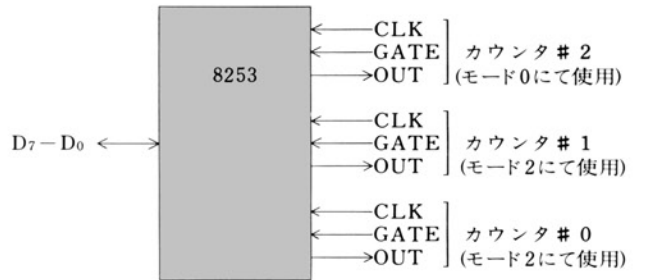
コントロールワード

D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
1	0	0	0	1	0	1	0



コントロールワード

D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀	
0	1	1	1	0	1	0	0	カウンタ #2 に1秒定数をセット。
1	0	0	0	0	0	0	0	カウンタ #2 のリード。
0	0	1	1	0	1	0	0	分周比セット。



8255のポート定義 (モード0)

A		B		グループA			グループB		
D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	ポートA	ポートC (上4ビット)	#	ポートB	ポートC (下4ビット)	
0	0	0	0	出力	出力	0	出力	出力	
0	0	0	1	出力	出力	1	出力	入力	
0	0	1	0	出力	出力	2	入力	出力	
0	0	1	1	出力	出力	3	入力	入力	
0	1	0	0	出力	入力	4	出力	出力	
0	1	0	1	出力	入力	5	出力	入力	
0	1	1	0	出力	入力	6	入力	出力	
0	1	1	1	出力	入力	7	入力	入力	
1	0	0	0	入力	出力	8	出力	出力	
1	0	0	1	入力	出力	9	出力	入力	
1	0	1	0	入力	出力	10	入力	出力	
1	0	1	1	入力	出力	11	入力	入力	
1	1	0	0	入力	入力	12	出力	出力	
1	1	0	1	入力	入力	13	出力	入力	
1	1	1	0	入力	入力	14	入力	出力	
1	1	1	1	入力	入力	15	入力	入力	

8253のコントロールワードフォーマット

D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
SCI	SC0	RLI	RL0	M2	MI	M0	BCD

SCI	SC0	カウンタの選択
0	0	カウンタ・0
0	1	カウンタ・1
1	0	カウンタ・2
1	1	不適當

RLI	RL0	リード/ロード選択
0	0	カウンタの内容をラッチング
0	1	MSBだけのリード/ロード
1	0	LSBだけのリード/ロード
1	1	MSB, LSBの順のリード/ロード

M2	MI	M0	モード選択
0	0	0	モード0
0	0	1	モード1
×	1	0	モード2
×	1	1	モード3
1	0	0	モード4
1	0	1	モード5

BCD	Binary/BCD選択
0	16ビットバイナリカウンタ
1	4桁BCDカウンタ

7-6 メモリマップド I-O チャート

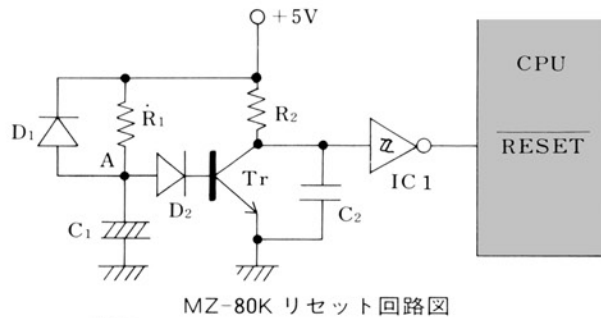
番地(16進)	メモリ・リード	メモリ・ライト
E000 (KEYPA)		D ₇ —カーソル点滅用タイマのリセット D ₃ } } — キーボードスキヤンのロー出力 D ₀ }
E001	D ₇ } } — キーボードスキヤンのカラム入力 D ₀ }	
E002 (KEYPC)	D ₇ — $\overline{V-BLANK}$ D ₆ —カーソル点滅用タイマのステータスビット D ₅ —カセット装置からの読み取りデータ D ₄ —カセット装置のRecord/Playボタンの検出	D ₃ —カセット装置のモータをON/OFFするためのパルス D ₂ —英数/カナランプ D ₁ —カセット装置への書き込みデータ D ₀ — $\overline{V-GATE}$
E003 (KANAST)		8255のCポートのシングルビットセット/リセット 英数(青)ランプ—LD A, 05H LD (E003H), A カナ(赤)ランプ—LD A, 04H LD (E003H), A
E004		8253のカウンタ・0のセット MZ-80Kでは2MHZのクロックを8253のカウンタ・0で分周して音階周波数を発生させている。モニタサブルーチンに於いて説明した、"CALL MSTA"で分周比のセットとGATEの制御がなされている。
E005	8253のカウンタ・1の読み取り	8253のカウンタ・1のプリセット
E006	8253のカウンタ・2の読み取り	8253のカウンタ・2のプリセット
E007		8253のモード設定
E008	D ₀ —テンポ用タイマのステータスビット	D ₀ —Music Start(1), STOP(0)

7-7 ハードウェアリセットの考え方

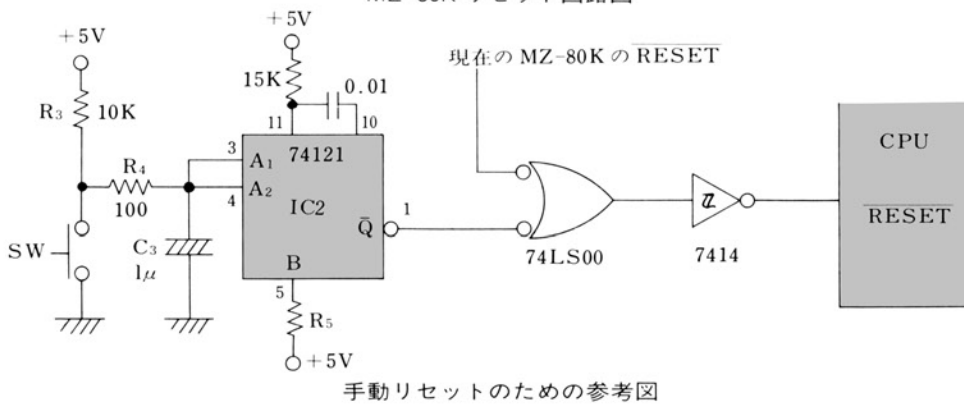
一般に、電源投入時におけるマイクロコンピュータの動作状態は定まっていない。定まった初期の動作開始状態に持ち込むために、リセット信号 RESET が用いられる。

リセット信号が与えられると、プログラムカウンタの内容が 0 になる。リセット信号に続いて、0 番地以降に書かれているモニタプログラムによって、MZ-80K の動作を開始させることが出来る。

MZ-80K では、電源投入と同時に、自動的にリセット信号が加わるように設計されている。その概略回路図を次に示す。



MZ-80K リセット回路図



手動リセットのための参考図

電源が ON となると、R1 には C1 の充電電流が流れ C1 が充電してしまうまで、Tr のベース電位を低く保つ。この状態において Tr は OFF であるので、コレクタ出力は高電位となる。インバータ IC1 によって反転させられて、CPU の $\overline{\text{RESET}}$ は低電位となりリセットされる。

C1 の充電によって、A 点の電位が Tr の V_{BE} と D2 の順方向電圧 V_D の和になると、Tr が ON となりリセット信号が解除される。電源が OFF になると C1 に充電されていた電荷は D1 を通じて放電されるので、電源を OFF にした後すぐに ON してもリセット信号は正常に動作する。

このように、MZ-80K では電源投入時にのみリセットが加わるのであるが、電源を切らないでリセット信号を与えたい場合が暫々生ずる。たとえば、BASIC プログラムにおいて誤った POKE 命令の使い方をした場合に BASIC インタプリタが壊されて、暴走状態となる。再度実行させるには、一度電源を切らなくてはならない。電源を切断することによって RAM に書き込まれているデータ・プログラムは消去され再実行まで、時間がかかることになる。

手動によってリセットを与えるための回路図を上右図に示しておく。

IC2 は、単安定マルチバイブレータであり、図のように B が高電位に保たれている。動作中において、C3 は充電されているので、SW-ON によって、A1 及び A2 は低電位に落ちる。その結果 \overline{Q} には負のパルスが発生しリセット信号として働く。

(尚、CPU がリセットされても、プログラムが正常かどうかは別問題ですので注意が必要です。また、この図は参考図であり、回路の詳細について責務は負いかねます。)

7—8 参考文献

- シャープ(株) 1978 マイクロコンピュータ Z80ハンドブック エレクトロニクスダイジェスト社
シャープ(株) 1978 マイクロコンピュータ Z80アプリケーションマニュアル エレクトロニクスダイジェスト社
- W. バーデン, Jr
寺田浩詔監訳 1979 Z80マイクロコンピュータ 丸善

■はじめて学ぶ人のために

- シャープ(株) 1978 マイコン読本 エレクトロニクスダイジェスト社
樹下行三著 1977 マイクロコンピュータ〔I〕 基礎編 エレクトロニクスダイジェスト社
マイクロコンピュータ〔II〕 プログラム編 エレクトロニクスダイジェスト社
浦 昭二著 1970 アセンブリ言語 培風館
庄司 渉著 1979 わかるアセンブラプログラミング 電波新聞社

■本格的な学習のために

- J.J.ドノバン著 1974 システムプログラム I, II 日本コンピュータ協会
D. グリス著 1978 コンパイラ作成の技法 日本コンピュータ協会
N.ヴィルト著 1979 アルゴリズム+データ構造=プログラム 日本コンピュータ協会
PASCAL

シャープ株式会社

本社 〒545 大阪市阿倍野区長池町22番22号 電話 大阪(06) 621-1221(大代表)
産業機器事業本部 〒639-11 奈良県大和郡山市美濃庄町492番地 電話 大和郡山(07435)3-5521(大代表)

●お客様相談窓口およびシャープエンジニアリング

北海道 (011)642-4649 東北 (0222)96-4649 関越 (0286)35-1151
東京 (03)893-4649 北陸 (0762)49-4649 中部 (052)322-4649
近畿 (06)643-4649 中国 (082)874-4649 四国 (0878)33-4649
九州 (092)572-4649 沖縄 (0988)62-2231
