

03723

DEBUG

—8080 解释调试程序—

郁振宇 陈克译



上海市计算技术研究所

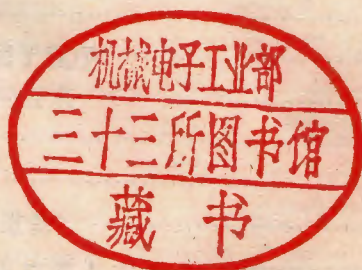


1.50

TP314
*13

DEBUG: 8080 解释调试程序
——对汇编语言程序进行输入、调试、存贮的程序

克里斯托弗 A·泰特斯 编著
乔纳森 A·泰特斯



0007298

E & L 仪器公司出版

783

目 录

序言	1
程序设计简介	4
DEBUG 引言	6
DEBUG 命令	6
纸带的阅读和穿孔	8
执行一个程序	9
断点的使用	10
单步执行	11
DEBUG 所不能做的	12
转移指令、调用指令、返回指令和重新启动指令	13
栈操作	15
怎样启动读 / 写存储器中的 DEBUG	18
怎样启动 PROM 中的 DEBUG	26
DEBUG 的修改	26
例题	29
例题一	30
例题二	32
例题三	34
附录 A 可供用户调用的通用子程序	37
附录 B DEBUG 对纸带格式的要求	39
附录 C 8080 微机指令集	41
附录 D DEBUG 命令集	45
附录 E DEBUG 程序清单(8 进制)	46
附录 F DEBUG 程序清单(16 进制)	77

序 言

本书是 Blacksburg 专业进修丛书中第一本有关微型计算机程序的教科书。于期，你将会看到 DEBUG 程序对于 8080 微型计算机软件的研制，与丛书中其它几本书中的程序对于数字硬件和微型计算机接口技术的研制是同样十分有用的。我们编写的 DEBUG 为用户的程序设计提供了很大的方便。DEBUG 能装入数据和修改数据，也能改变读/写存储器中的程序步。在把程序装入存储器后，DEBUG 就可以控制步进执行程序，并记录一条特定指令执行后所产生的各种结果，这些结果是：8080 所有的内部寄存器，由 HL 寄存器对寻址的存储单元、栈指针及最后进栈的二个字节。同硬件单步不一样——8080 硬件的单步通常只步进一个指令周期，而 DEBUG 则步进一条完整的指令，不管需要多少个指令周期。DEBUG 也可以使用电传打字机来读纸带和穿孔纸带。于是，对于能正确运行的程序，就可以把它们以穿孔纸带的形式保留下来。当然也可以把存储器中的数值保留在纸带上。对 DEBUG 来说，被穿孔的内容是数据还是程序它是不管的。在今后需要的时候，可以使用 DEBUG 能从阅读器上读纸带的特性，把这些纸带内容装入 8080 微型计算机。

虽然 DEBUG 最初是为使用电传打字机的微型计算机系统编制的，然而只要对其输入/输出(I/O)程序作些小的改动，就能与音频盒带或可见终端相匹配。这两种设备通常被用于微型计算机系统中。定位包括在 DEBUG 内的 I/O 程序照理是不会有困难的。事实上，在 Tychon 的系统中，我们在大多数的时间里都在使用由 DEBUG 控制的 CRT，因为 CRT 有很高的数据传输速度。只有在需要的时候，才打开电传打字机来穿孔纸带或读纸带。

我们起初编写的 DEBUG，主要的要求是把该程序留驻在读/写存储器、EPROM、PROM 或 ROM 器件的 1024 (1K) 个存储单元内。当时，1702 A 这个 EPROM 片子是十分昂贵的，所以我们认为选用 4 片 EPROM 对一个初级(基本的)系统来说是合理的。现在，已能方便地买到 1702 A 这种片子，而新的 2708(1K×8)EPROM 片子也能从零售商那里买到，且它们的价格已大大下降。因此，我们正在设计 DEBUG II，它是一个功能更广泛的调试工具。由于把 DEBUG 限制在 1K 的存储单元内，所以用户将会发现 DEBUG 缺少在其他调试软件包中所具有的一些功能。尽管如此，我们对 DEBUG 的性能还是十分满意的。

我们在附录中列出了两份 DEBUG 的程序清单。一份为 8 进制代码形式，并含有 8 进制的 I/O 子程序。另一份为 16 进制代码形式，并做了一些必要的改动，以便能将 I/O 子程序按照 16 进制定位。如果用户是使用 8 进制代码的程序员，那你就得把 8 进制版本的 DEBUG 送入读/写存储器或用 8 进制的 I/O 子程序来请求 DEBUG 的 2 进制纸带文本。如果用户是使用 16 进制代码的程序员，那你就要把 16 进制版本的 DEBUG 送入读/写存储器或用 16 进制的 I/O 子程序来请求 DEBUG 的 2 进制纸带文本。

一个涉及到微型计算机程序空间分配的最大问题是，有些用户的计算机系统同其他系统有些不一样。有些用户有许多外部设备，例如磁盘，高速纸带阅读机和穿孔机，CRT 和可编程的 PROM，而许多其他用户则只有电传打字机。另一个可能不同的是：存储器的字节数，存储器的类型(R/W 或 PROM)以及存储器地址。DEBUG 是按照留驻在存储器的第

5 块上编址的。DEBUG 留驻的1K存贮器具有 020000 到 023377(hex 1000 到 13FF)的地址。同时还需要一个小容量的读/写存贮器,它的地址为 003300 到 003376(hex 03C0 到 03FF)和 000070 到 000072 (hex 0038 到 003A)。在这些地址上用户可能已经有了读/写存贮器或 PROM。但不幸的是,没有比较容易的办法来解决这个“存贮分配”问题。然而,用户可以把 DEBUG 装入存贮器的其它块中(即: 100000 到 103377 或 4000 到 43FF),然后逐条检查 DEBUG 并改变所有 JMP, CALL, LXI, SHLD, LHLD, STA 和 LDA 指令的高地址字节。在把 DEBUG 装入读/写存贮器并对需要修改的地址进行修改后,用户可能还得改变 I/O 子程序,来与目前用户系统中的 I/O 设备相匹配。

另一个要发生的问题是如何把纸带初次装入存贮器。我们已经提供了一个引导装入程序(该程序在本书中——译注),用它可以把 DEBUG 纸带装入存贮器。像 DEBUG 本身一样,该引导装入程序也可能不得不“传送”到存贮器的其它块中。用户此时就必须对该引导装入程序中的 JMP 和 CALL 指令的高地址和低地址进行修改,否则就无法输入 DEBUG。用户可能还得改变引导程序中的输入程序(称为 READ),这取决于用来读纸带的外部设备。注意,READ 子程序是在引导装入程序的末尾,所以可以十分方便地按照用户系统的要求来改变或扩展该 READ 子程序。

尽管 DEBUG 程序和文件编制是 Blacksburg 专业进修丛书中第一本介绍软件的书,但我们已经计划在今后再增加有用的子程序,数值计算包和编辑/汇编软件。我们的目的不仅是提供好的软件——它能被微型计算机使用,而且提供操作命令和资料——它将使可以自学的程序清单读起来更容易。

我们目前的兴趣是在 8080 系统的汇编语言程序设计上。如果用户有特殊兴趣,多半是有一个用这种语言编制的有趣的通用程序,我们对这种程序很感兴趣。如果用户对 DEBUG 有什么问题或改进的建议,请把你的想法告诉我们。

Tychon 公司致力于在数字电子,微型计算机硬件和软件领域中培养科学家、工程师和电子/计算机的业余爱好者。我们的月刊出现在 American Laboratory (International Scientific Communications, Inc, 8080 Kings Highway, Fairfield, CT 06430), 泰文出版的 Semiconductor Electronics Journal (Science, Engineering and Education Co., Ltd., Bangkok, Thailand) 和德文出版的 Elektroniker (Burgdorf, Switzerland)。我们的月刊也出现在 Electronic News (IPC Business Press Pty Ltd., Australia), Ham Radio (Greenville, NH), Computer Design (Concord, MA), 和 Radio-Electronics (New York City, NY), 我们的丛书现在正在被翻译成意大利文、德文、法文、日文和泰文。如果用户对学习基本的数字电子学感兴趣的话, Logic and Memory Experiments Using TTL Integrated Circuits (Books 1 and 2) 这两本书将向你介绍这个课题,并给予你试验环境(学习验证实验 (Student-proven Experiments))。Interfacing and Scientific Data Communications Experiments 这本书是特地为对使用异步通信技术感兴趣的工程师、科学家和业余爱好者而写的。它所包含的实验将允许你使用异步通信技术把仪器接到计算机或其他 UART 基本设备。现在已有三本有关 8080 微处理器/微型计算机的书。The 8080A Bugbook; Microcomputer Interfacing and Programming and a 2-volume set of Introductory Experiments Interfacing。这些自学课本描述了基本的接口硬件和软件的设计,以及它们是怎样解决这些问题的;用软件代替硬件,及

许多其他有兴趣的题目。

我们也有一套应用丛书。目前这套丛书共有5本书。555 Timer Sourcebook, With Experiments; Design of Active Filters, With Experiments; Design of Op-Amp Circuits, With Experiments; Design of Phase-Locked Loop Circuits, With Experiments 和本书。

在 Tychon 的学术活动中, 讨论班起着很大的作用。我们的讨论班已被介绍到各种组织, 包括 Analog Devices, Lnc. Xerox Corporation, Defense and Readiness Command, Illinois Central College and the Pratt Institute。讨论班也已经被传到英国, 荷兰, 澳大利亚和瑞士。如果用户对参加我们的讨论班感兴趣的话, 请同我们联系。

Tychon 也印制 8080 8进制代码卡片和 16 进制代码卡片。代码卡片是计算尺, 它就像编制和调试 8080 软件的工具一样。代码卡片包含所有 8080 助忆符和助忆符所对应的 8 进制或 16 进制操作码。所有的指令被染色编码, 以指示出某条指令执行后将受到影响的标志位。袖珍代码卡片也有一张包括 128 个字符的 ASCII 代码表以及 8080 状态字和寄存器对的图样。

克里斯托弗 A. 泰特斯

乔纳森 A. 泰特斯

程序设计简介

随着微型计算机数量的日益增多,许多用户正在认识到,要有效地运行和使用微型计算机,就需要了解硬件和软件。硬件包括微型计算机和所有连接到微型计算机系统的外部电气设备。微型计算机是以微处理器集成电路片子(典型的片子为8080,6800,6502或F8)、微型计算机的读/写存贮器以及只读存贮器为基础而构成的。外部设备可以是D/A转换器和A/D转换器,实时时钟,软盘,CRT,电传打字机或高速纸带阅读/穿孔机。用户如果想要得到一个微型计算机系统的话,不难找到某些制造商,他们能供应组装一个微型计算机系统所需要的所有片子。而微型计算机的软件或程序,则是另外一回事了。因为用户对微型计算机的应用很可能是专用的,没有现成的软件能解决它。所以,用户将不得不自己编写程序或软件,以便在不同的深度解决实际问题。

用户可以用机器语言编制微型计算机的程序。机器语言是由所有存贮在微型计算机存贮器中的逻辑1和逻辑0所组成的。这种程序设计的方法通常只需要少量的外部设备,不必使用软盘或高速行式打印机。然而,用机器语言进行程序设计有许多缺点。因为记住2进制数是非常困难的。你宁愿说“我喜欢三打桔子”还是宁愿说“我喜欢100100(2进制)个桔子呢”?如果用户有一个一千步的机器语言程序,那就不得不将一个个2进制数存贮到微型计算机的存贮器中去。这不仅在输入所有这些数据时很容易出错,而且如果程序中有任何错误的话,这些错误也将很难找到。当然用户可以使用8进制数、10进制数或16进制数的机器语言来进行程序设计。这会使得记住许多微型计算机的指令编码变得容易一些,但它还是一种困难的程序设计方法。用机器语言进行程序设计仅有的优点是,它只需要很小的存贮器。如果程序有二百条指令,就只需要二百个存贮单元(这是对单字节的指令而言,对双字节和3字节的指令则另当别论——译注)。对于短的程序,由手工产生机器语言程序比使用符号编辑程序和汇编程序产生机器语言程序要快。

从使用机器语言进行程序设计前进一步是使用汇编语言进行程序设计。汇编语言程序设计是使用助忆符来完成的。助忆符由简单的3个到7个字母符号组成,例如LXIH,STA,IN和MOVAB。程序员记住这些助忆符是很容易的,因为助忆符同能被微型计算机执行的操作码有直接的关系。一个助忆符的子集或一张助忆符的表就称为源程序。当用户在纸上编写程序时,就会使用助忆符来生成一个源程序。用户也将充当编辑程序的角色,因为你要添加、删除和改变助忆符,直到程序正确为止。程序设计技巧成熟的用户最终将会感到,在纸上修改源程序是非常吃力的。现在,用户就可以使用能在8080微型计算机上执行的符号编辑程序来代替这些工作。这个程序使得用户可以对助忆符组进行校正操作,然后存贮到微型计算机的存贮器中。这同用户在纸上移动、修改、插入和删除助忆符是一样的。然而,微型计算机是不可能执行一个符号程序的。符号必须被转换为它们的二进制等价值,并要在程序被执行以前,存贮到微型计算机的存贮器中。

存贮在微型计算机存贮器中的一个00100001代码同汇编语言程序中的LXIH(助忆符)

是等价的。那么，从助忆符 LXIH 到 00100001 的转换是怎样进行的呢？如果用户有一个程序在纸上，就能在表格(附录 C)中查到 LXIH 指令，并找到它的 2 进制等价值。用户也可以使用像 Tychon8080 的 8 进制代码卡片或 16 进制代码卡片这样的程序设计辅助工具来确定 LXIH 指令的 2 进制(8 进制或 16 进制)代码。这个过程是非常枯燥无味和耗费时间的，而且容易出错。正如我们在生成一个源程序时可以利用符号编辑程序一样，在将助忆符转换为 2 进制值、8 进制值或 16 进制值的过程中，我们可以利用汇编程序。汇编程序的工作是对 LXIH 指令和所有其他 8080 指令确定其相应的 2 进制值、8 进制值或 16 进制值。当汇编程序确定了与 LXIH 指令相应的数值后，该数值必须被保留在某个地方。汇编程序将决定数值 00100001 是保留在纸带上，音频盒带上，还是在软盘上。此时，这个汇编后的程序文本就可以称为目标程序或 2 进制程序(一系列的“1”和“0”)，它可以装入到微型计算机的存贮器中去执行。十分有趣的是，汇编程序汇编源程序的方法同用户将源程序写在纸上时所应做的一切是一样的。手工汇编源程序时，用户是在一张表格中查找某个助忆符，再找到相应的 2 进制值、8 进制值或 16 进制值，然后把它们写在纸上(一种存贮方法)。当源程序通过微型计算机进行汇编时，微型计算机为了在汇编程序代码表格和源程序二者之间的一次符合而不断搜索表格中的值。如果符合产生，微型计算机就会从表格中取出对应的 2 进制值、8 进制值或 16 进制值。如果符合没有产生，汇编程序通常就打印出错误的某种类型。

使用汇编程序有二个基本优点。第一个是速度。汇编程序对一个特定的助忆符确定其对应的 2 进制、8 进制或 16 进制值仅花费 1 至 2 个毫秒。而对用笔和纸的程序员来说，这个过程最少也得用 2 至 3 秒钟。汇编程序可以完成成千上万的这些“翻译”而不会出一个差错。这种方法当然比用笔和纸的方法要好得多。

用户在进行较大的汇编语言程序设计时，将会出现重复。电传打字机子程序可能同其他一些由程序转向程序的子程序一样，这些子程序可以是完成数据块传送的子程序或者是搜索数据块的子程序。如果用户有一个助忆符或一条命令代表着 1 百到 2 百条汇编语言程序的指令，那将是很好的。而这恰好是 BASIC, FORTRAN 和 PL/1 允许这样做的。

在 BASIC 语言的程序中，用户可能会有一个像 PRINT“THIS IS A TEST”这样的程序声明(statement)。当程序被最后执行时，PRINT 这个字将引起执行一段汇编语言子程序，该子程序在 CRT 上或在电传打字机上打印出 THIS IS A TEST 这个信息。程序员不必关心这是怎样发生的，也不必关心在 8080 内部哪一个寄存器对使用是有效的。

一般地，大多数程序(语言或命令——译注)可以被分为解释程序和编译程序。解释型的程序一次解释执行程序中的一行。大多数对 8080 微型计算机可用的 BASIC 程序是解释程序。编译程序编译或翻译输入的程序并产生该程序的目标格式或 2 进制格式。FORTRAN 编译程序编译 FORTRAN 程序清单并把新的程序文本保留在磁带或一叠卡片上。以后，这叠卡片或磁带就可以装入计算机中去执行，而不需要 FORTRAN 编译程序出现。对 8080 微型计算机来说，在运行一个 BASIC 程序时，BASIC 解释程序必须同时在存贮器中。

我们想要说明的这点是：DEBUG 是一个机器语言解释程序。在打入一行数字和命令后，它们就能被解释执行。假如 DEBUG 是一个编译程序，用户就得打完所有的命令，才能执行一条命令(DEBUG 的命令——译注)，然后，把已打入的数据和命令统统穿孔输出在新的纸带上。大多数的 8080 微型计算机的符号编辑程序都是解释程序，这是因为用户每次只打

入一个命令或一行文本。但是，汇编程序都是编译程序，这是因为汇编后的新的目标程序或二进制程序是由汇编程序产生的。最后，我们想说明的是，BASIC 和 FORTRAN 都可以是解释程序或编译程序。然而，BASIC 程序通常都是解释程序，而 FORTRAN 程序通常都是编译程序。记住，这些程序都是在微型计算机中实际执行的程序，而不是用户输入的 BASIC 或 FORTRAN 的源程序。

DEBUG 引言

无论对初学的还是老练的程序设计人员来说，DEBUG 程序都不失为一个强有力的程序设计和调试工具。有了 DEBUG，短小的程序可以通过电传打字机键盘或纸带阅读器，方便地装入到微型计算机中。也可以查看以 8080 为基础的微型计算机中所有的 65536 个存贮单元的内容，也可以打入一个新值，并存贮到读/写存贮器中去。

一旦一个程序或几个程序和几个子程序装入到微型计算机中后，用户就可以对某一程序设置一个启动地址。这就不再受 RESET 的限制了，因为 RESET 键总是强制微型计算机从 000 000 号地址开始执行程序。用户也可以对留驻在读/写存贮器中的程序设置一个断点，这样程序就能全速执行，直到碰到断点。一旦碰到断点，寄存器 A, B, C, D, E, H 和 L 中的内容、标志寄存器中的内容、由 HL 寄存器对寻址的存贮单元中的内容、栈指针及栈中最后 2 个字节的内容全被打印出来。从这点可以看出：用户不但可以全速连续执行程序，单步执行程序，也可以全速、单步交替执行程序。

在单步操作方式中，用户可以一次执行一条单字节，双字节或 3 字节的指令，并记录下该条指令执行后所有寄存器中的结果，由 HL 寄存器对寻址的存贮单元的内容，栈指针和栈中最后 2 个字节。用单步方式执行了程序中的许多步后，用户可以再次以全速继续执行程序，或者把存贮在读/写存贮器中的程序加以修改^①。

用户也可以把存放在存贮器任意区域中的程序穿在纸带上。穿孔程序并不规定信息长度，所以可以一次穿一个任意长度的连续文件。使用 DEBUG 可以在任何时刻把穿孔纸带读回到微型计算机中。

至此完成了对 DEBUG 的简短介绍，现在让我们来讨论实际的 DEBUG 命令以及一些程序设计的例子。

DEBUG 命令

在最初启动 DEBUG 时，DEBUG 总是用一个问号“?”及回车换行来作为应答，使你能以命令方式来使用 DEBUG。下列字符为合法的 DEBUG 命令：

- P 穿纸带(注意：必须指定好地址信息)
- R 读纸带
- K 删除断点
- S 单步执行，执行一条指令并打印出寄存器内容和其他有关内容

^①注意：并不是所有的指令都可以用单步方式来执行的。这些不能用单步执行的指令是：转移、调用、返回和重启动指令。然而，这并不会削弱 DEBUG 的能力，在下面的一些程序例子中将说明这些指令以及它们是怎样被执行的。

X 继续执行程序

020 000 接受一个 8 进制或 16 进制的(取决于用户所用的 DBUG 版本)存贮地址。这里给出的例子是 002 000(8 进制)或 02 00(16 进制)

0200

如果想把一条指令或一个数据字节送入存贮器, 必须用 2 个 8 进制字节或 2 个 16 进制字节来指定一个 16 位的地址。因此, 在命令方式中, 也可以打入地址信息。例如, 可以打入 002 000 或 02 00, 这里地址高字节是 002(16 进制为 02), 地址低字节是 000(16 进制为 00)。在每一个 8 进制或 16 进制字节后面, 微型计算机自动打印出一个空格。

要看一下 002 000 单元中的内容, 就应打入:

002 000/

用户的输入(作为 DBUG 的一个用户)是以粗体字来印出的, 以后所有的例子都将这样做。记住, 微型计算机是用空格来分隔 8 进制字节或 16 进制字节的, 为了响应打入的斜线符/, 微型计算机立即打印出用户已设好地址的存贮单元中的内容:

002 000/125

为了修改这个单元中的内容, 应再打入一个 8 进制或 16 进制字节:

002 000/125 231

现在可以打入一个回车, 换行或另外一个数字。假如你把数字打错了——真正想打入的是 232, 而不是 231, 那就继续打入 8 进制或 16 进制数值, 直到认为正确为止。因此, 用 8 进制代码格式时, 有:

002 000/125 231 241 232

用 16 进制代码格式时, 有:

02 00/55 99 A1 9A

现在应打入一个回车或换行符。一个回车符将会引起微型计算机输出回车换行, 并引起程序返回到命令方式, 以致用户可以指定一个新的地址, 或执行其他操作。在正常情况下, 返回到命令方式时, 微型计算机是不打印问号“?”的。只有当用户企图打入非法命令或非法的 8 进制或 16 进制数时, 才会打印出一个问号“?”来。例如用户打入了一个 Q, 12P 或 AG, 微型计算机就会打印出一个问号“?”来。

现在, 假定用户有一个 11 步的程序要打入到存贮器中去。就必须为这个程序指定第一个存贮地址, 但是否必须总是先打一个地址然后打一个数据呢? 回答是否定的。一旦微型计算机有了第一个地址后, 总是递增 1, 并由打入的换行符来打印下一个地址值。因此, 为了装入这个 11 步程序, 应该打入下列信息(我们仍给出 8 进制和 16 进制两种清单):

程序示例 1

	8 进制	助忆符	16 进制
002000/125	076 LF	MVIA	0200/55 3E LF
002001/025	001 LF	001	0201/15 01 LF
002002/321	006 LF	MVIB	0202/D1 06 LF
002003/056	002 LF	002	0203/2E 02 LF
002004/077	200 LF	ADDB	0204/3F 80 LF
002005/123	200 LF	ADDB	0205/53 80 LF

	8 进制	助忆符	16 进制
002006/276	117 LF	MOVCA	0206/BE 4F LF
002007/301	127 LF	MOVDA	0207/C1 57 LF
002010/247	025 LF	DCRD	0208/A7 15 LF
002011/105	025 LF	DCRD	0209/45 15 LF
002012/201	166 CR	HLT	020A/81 76 CR

在 166(HLT)指令后面打入回车符时，要注意到 DEBUG 将返回到命令方式。

为了检查刚才打入的程序是否正确，可以指定一个开始地址，然后打入一个斜线符“/”。于是这个地址单元中的内容就被打印输出。如果打入一个换行符，则下一个存贮地址以及该地址中的内容将被打印输出。打换行符这个步骤可以连续进行，直到整个程序被列出为止。假定该程序已被打入并已存贮在读/写存贮器中，用户将得到下列清单：

8 进制	16 进制
002000/076 LF	0200/3E LF
002001/001 LF	0201/01 LF
002002/006 LF	0202/06 LF
002003/002 LF	0203/02 LF
002004/200 LF	0204/80 LF
002005/200 LF	0205/80 LF
002006/117 LF	0206/4F LF
002007/127 LF	0207/57 LF
002010/025 LF	0208/15 LF
002011/025 LF	0209/15 LF
002012/166 CR	020A/76 CR

无需说明，一直打换行符肯定是吃力的，所以我们就在 DEBUG 中设置了列表的性能。用户可以简单地打一个开始地址再打入一个字母 L 来使用这个性能：

002000 L 或 0200 L

然后，微型计算机开始列出从指定地址开始的存贮器地址和它们的内容。由于没有指定一个终止地址，微型计算机不知道什么时候应该停止列表。这时，用户所要做的是按一下电传打字机上任何一个键，但不能是 SHIFT 或 CTRL。此后，微型计算机将结束打印并返回到命令方式。

用户已经知道了如何通过电传打字机或适当的 ASCII 终端来输入一个程序，如何改变一个存贮单元中的内容以及如何列出 8 进制或 16 进制代码的程序清单。DEBUG 也有把数据送到纸带上或从纸带接受数据的能力。在命令方式中，P 命令和 R 命令就是派这个用处的。

纸带的阅读和穿孔

为了读纸带，纸带的格式必须是 DEBUG 规定的格式(见附录 B)。把纸带头(纸带头是由一列穿在纸带一侧的孔所组成的)放在电传打字机的纸带阅读器上，把选择开关置在 RUN

的位置，然后在电传打字机上打一个 R。当读完纸带，且将数据存贮到存贮器后，DEBUG 就返回到命令方式。

为了穿纸带，用户必须知道要被穿孔的存贮区域的开始地址和结束地址。地址信息作为 4 个 8 进制或 16 进制字节被输入，前 2 个字节表示开始地址，后 2 个字节表示结束地址。在这个地址区域中的数据都将被穿孔输出，包括 2 个指定地址单元中的内容。

示意如下：

P		P
002000	(开始地址)	0200
002013	(结束地址)	020B

16 进制代码在右边，8 进制代码在左边。对应于被穿孔的存贮字节的前面和后面，在纸带上按照 8 进制字节 200 或 16 进制字节 80 穿好带头和带尾。在读纸带时，使用 DEBUG R 命令的装入程序是忽略带头和带尾的。

执行一个程序

一旦一个程序装入读/写存贮器，要执行它是很容易的。由于同时在存贮器中可能有许多程序和子程序，所以必须有一个方法来指定某个程序的启动地址。为了做到这点，用户必须指定一个 2 个字节的地址，这就像在穿纸带和在存贮器单元中打入数据时一样，然后打入 G(GO)命令。为了从存贮地址 002000 开始执行程序，应该打入：

002000 G 或 0200 G

只要一打入 G 命令，DEBUG 就将寄存器 A, B, C, D, E, H 和 L 清为全 0，然后微型计算机从 002000 地址开始执行程序。

假如有一个示例 2 的程序在存贮器中：

程序示例 2

003000/041	LXIH	0300/21
003001/303	303	0301/C3
003002/001	001	0302/01
003003/174	MOV AH	0303/7C
003004/323	OUT	0304/D3
003005/000	000	0305/00
003006/175	MOV AL	0306/7D
003007/323	OUT	0307/D3
003010/002	002	0308/02
003011/043	INXH	0309/23
003012/303	JMP	030A/C3
003013/003	003	030B/03
003014/003	003	030C/03

用户应打入

003000 G 或 0300 G

来开始程序的执行。当程序正在运行时，H 和 L 寄存器中的内容将被输出到 000 输出口和 002 输出口，现在，如果用户忘了这个程序的开始地址并错误地打入了：

003001 G 或 0301 G

自然地，DEBUG 将从存贮地址 003001 开始执行指令。然而，DEBUG 程序不知道这是一个错误的启动地址，也不知道在这个地址中的内容是 303(C3)；303(C3)对 LXIH 指令来说是一个最小有效(the least significant)的 8 位数据字节。于是 DEBUG 程序就把这个数据字节解释为一条指令！因为 8 进制代码 303 是一条无条件转移指令的操作码，所以在 303 后面的 2 个字节就被 DEBUG 错误地解释为转移指令的地址高低字节。8080 把 003002 存贮单元中的内容解释为低地址字节，把 003003 存贮单元中的内容解释为高地址字节。于是，8080 就执行了一条无条件转移到 174001 的指令。显然，这并不是用户原来想要 8080 做的事。所以，记住所有程序的启动地址是很重要的。如果把程序穿在纸带上，用户将会发现把启动地址直接穿在纸带上是很有益处的。

断点的使用

断点是 DEBUG 最有用的一个特性。在调试一个程序时，通常要求把一个程序运行到某一个预先指定的存贮地址。然后检查 8080 的内部寄存器，检查程序中可能要修改的存贮单元——各种指令和数据，并根据 8080 内部寄存器的状态或特定的存贮单元的内容进行修改。为了完成修改步骤，DEBUG 充当了系统监控程序的角色。

用户可以决定停止或“打断”正常程序流程的地址，DEBUG 在该断点地址单元中插入一条指令。当这条指令在程序中得到执行时，控制就被自动地转到了 DEBUG。当这种情况发生时，DEBUG 立即保护所有 8080 内部寄存器中的内容，方法是把它们存贮在 DEBUG 自己的栈中。然后打印出被打断的地址，标志字节的内容，所有寄存器的内容，由 HL 寄存器对寻址的存贮单元的内容，栈指针以及用户栈中最后进入的 2 个字节的内容。此时，用户可以改变断点值，请求 DEBUG 继续执行程序。这时，DEBUG 将所有 8080 内部寄存器的内容恢复到执行打断指令以前的值，然后继续执行程序，直到再次碰到一个断点或直到程序正常结束。用户也可以使用断点来步进执行程序中一条或多条指令，来看看各种指令执行后，8080 内部寄存器中的结果。

断点可以设置在程序中的任何一点，但是必须设置在多字节指令的第一个字节，断点不可以设置在转移指令或调用指令的第一个字节，以及所有其他不能在单步方式中执行的指令的第一个字节。那么，怎样在程序中设置断点呢？这已经在 DEBUG 命令这一节中说明过了，应打入：

002005 B 或 0205 B (B 为打入断点的命令—译注)

这就把断点(我们从这里打断正常程序的执行)设置在第二条 ADDB 指令的位置。如果接着打入

002000 G 或 0200 G

电传打字机将打印出下列信息(假定是 8 进制代码输出)：

002005 B

002000 G

002005

SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS

000 0 011 0 005 002 000 000 000 000 000 000 000 000 000 000 000 000

注意，原来在断点地址中的指令已经被执行了(该程序在第7页上一译注)。微型计算机二次把 B 寄存器的内容(002)加到 A 寄存器的内容(001)上去，结果为 005。B 寄存器仍保持着 002，其他寄存器为 000。数字 1 和数字 2 在标志字中表示 2 个进位标志位。其中数字 2 表示从 D₇ 位溢出的进位标志，它是很有意义的一位；数字 1 表示 4 位状态或 D₃ 和 D₄ 之间的辅助进位标志。在单步执行程序时或每次建立断点时，寄存器的标记(the register "labels")并不是每次都打印出来的，而只是每五次才打印一次。这里没有讲到 M, SP 和 CS 的内容，等一会儿，我们将在后面讨论。

单步执行

用户通过打入 S (STEP) 命令来请求 DEBUG 执行下一条指令——这条指令是 MOVCA，然后打印出寄存器，标志等来显示这条指令执行后的结果。注意，在 MOVCA 指令执行后，只有 C 寄存器的内容改变过，以前是 000，现在是 005。如果再次打入 S 命令，微型计算机将执行下一条指令——一条 MOVDA 指令。这时只有 D 寄存器中的内容会被改变。现在，可以打入 X 命令来继续执行程序。打入 X 命令后，DEBUG 连续执行程序，直到执行到 HLT 指令。现在用户大概明白了，我们没有办法步进执行程序中一条 HLT 指令。如果不相信的话，可以用程序示例 1 的程序来试一下。为了节省时间，试着通过打入

002010 B 或 0208 B

002000 G 0200 G

来启动程序而不用打入

002000 B 或 0200 B

002000 G 0200 G

来启动程序，这将快速到达 002010 地址或 0208 地址(16 进制)。再由单步继续执行程序。

假定示例 3 的程序已存贮在读/写存贮器中。

程序示例 3

002000/076 MVIA 0200/3E

002001/002 002 0201/02

002002/006 MVIB 0202/06

002003/003 003 0203/03

002004/007 RLC 0204/07

002005/200 ADDB 0205/80

002006/200 ADDB 0206/80

002007/303 JMP 0207/C3

002010/004 004 0208/04

用户可以把断点放在程序的开头，然后单步执行它。但是假如用户已经打入了下列信息：

```
002015 B 或 020D B
002000 G      0200 G
```

这时，用户还能在电传打字机键盘上打入任何东西吗？微型计算机还在运行吗？

回答是：微型计算机正在执行用户在程序中建立的“LOOP”，这样断点就永远不会到达。因为断点设置在循环的外边。然而，断点却还是存在的。

前面我们提到过，可以用 DEBUG 的断点特性来调试存贮在读/写存贮器中的程序，但不能调试存贮在只读存贮器中的程序。这是由于 DEBUG 要在所设置的断点地址上将程序（该程序存贮在读/写存贮器中）中的一条指令操作码删去，而代之以一条单字节指令（RST7——译注）。假如一直没有到达先前设置好的断点，那就请检查一下 002015 或 020D (hex) 单元中的内容，来看看这条单字节指令究竟是什么。为了检查这个单元的内容，重新启动 DEBUG，并打入下列信息：

```
002015/ 或 020D/
```

用户将看到，DEBUG 所使用的打断指令是 377(hex FF)，它在 8080 指令集中是一条重新启动 7(RST7)指令。

当 RST7 指令执行时，它将把程序运行引向存贮地址 000070(hex 00 38)。在这个单元中，有一条转移指令，它将程序控制转回到 DEBUG 的断点软件中去。因此，在使用 DEBUG 的时候，请用户务必不要在自己的程序中执行 RST7 指令，也不要产生一个使用 377(hex FF)的中断指令的中断。

为了说明 K 命令的功能，请做下面的事。把 002015 (hex 02 0D)单元中的内容改为除 377(hex FF)外的任何一个数，它由下列操作来完成：

```
002015/377 *** CR 或 020D/FF ** CR
```

这里*** (hex **)是用户自己选择的字节。现在请打入：

```
002015 B      020D B
002015 / CR 或 020D / CR
```

若问现在把什么打入到 002015 单元中去了？那当然是断点指令 377。现在再打入：

```
K          K
002015/*** 或 020D/**
```

用户应该看到自己所选择的字节 *** (hex **)。通过揆一下 K 键，就删除了原来设置在 002015 (hex 02 0D)单元中的断点，并扞入(恢复——译注)原先在该地址中的字节。

如果这一节给出的实例程序还不在于存贮器中，请重新打入，然后打入下列信息：

```
002015 B 或 020D B
002000 G      0200 G
```

由于这时 8080 已不再执行 DEBUG 程序了，所以用户不可能在键盘上用 K 键来删除断点。然而，重新启动 DEBUG 后，用户仍旧可以用 K 键来删除断点。

DEBUG 所不能做的

我们已经提到过，用户不应当企图单步执行一条暂停(halt)指令。其他途径也会使用户的程序或 DEBUG 程序“无影无踪”(“bomb out”)，故 DEBUG 对多字节指令有所规定，即断点应该放在任何多字节指令的第一个存贮地址。

研究一下示例 4 的程序。

程序示例 4

002000/076	MVIA	0200/3E
002001/250	250	0201/A8
002002/041	LXIH	0202/21
002003/003	003	0203/03
002004/200	200	0204/80
002005/167	MOVMA	0205/77
002006/166	HLT	0206/76

用户不应当企图打入

002001 B 或 0201 B
002000 G 0200 G

来单步执行这个程序，如果这样做，就永远不会碰到断点。为什么会这样呢？因为你已经用 377(hex FF)取代了 002001 单元中的“指令”，而这条“指令”是 MVIA 指令的数据。于是 8080 把 377 这个值(hex FF)装入到 A 寄存器中去，而不是将 250 这个值(hex A8)装入。然后程序继续进行，直到执行到 HLT 指令。正是由于这一点，用户必须小心所有立即型的算术/逻辑指令，LXT, MVI, STA, LPA, LHLD, SHLD, JMP 和 CALL 等所有多字节指令。用户可以单步执行除转移、调用、返回和重启指令外的所有指令，而且 DEBUG 知道正在执行的指令是一条单字节，双字节指令还是一条 3 字节的指令。

用上述的示例程序将 002001 单元中的内容改回到 250，然后单步执行它，

002000 B 或 0200 B
002000 G 0200 G

如果打入 S 命令，就能看到 8080 仅仅执行了

002000	或	0200
002002		0202
002005		0205

存贮单元中的指令。

转移指令、调用指令、返回指令和重启指令

根据程序示例 1 和程序示例 4 中 HLT 指令的使用，用户可能理解了为什么用 DEBUG 不能单步执行任何转移、调用、返回和重启指令。如果单步执行这些指令，DEBUG 将丢失对程序执行的控制。让我们来看一下当用户企图这样做时会发生些什么。

我们使用程序示例 5 来作为例子。

程序示例 5

002000/061	LXISP	0200/31
002001/300	300	0201/C0
002002/003	003	0202/03
002003/303	JMP	0203/C3
002004/200	200	0204/80
002005/002	002	0205/02

用

002000 B 或 0200 B
002000 G 0200 G

来执行这段程序。

002000

SZ	1	P	2	A	B	C	D	E	H	L	M	SP	CS
010	0	011	0	000	000	000	000	000	000	000	303	003300	001100
S	002003?												

注意一下 LXISP 指令的执行。下一条指令就是一条无条件转移指令。若试图单步执行该条指令，用户将会看到一个问号“？”，这是 DBUG 告诉用户转移指令不能被步进的信号。如果用户试图单步执行任何其它的条件转移指令(3X2, X = 0~7)、条件调用指令(3X4, X = 0~7)、条件返回指令(3X0, X = 0~7)、调用指令(315)、返回指令(311)或重新启动指令(3X7, X = 0~7),都将会看到同样的一个问号“？”。注意,所有的重新启动指令都被包括在内,甚至 377, 因为这是 DBUG 用来设置断点的重新启动指令。

那么究竟怎样来调试含有转移、调用和返回指令的程序呢？研究下面的程序。

程序示例 6

002000/021	LXID	0200/11
002001/012	012	0201/0A
002002/123	123	0202/53
002003/303	JMP	0203/C3
002004/020	020	0204/10
002005/002	002	0205/02
002020/041	LXIH	0210/21
002021/252	252	0211/AA
002022/125	125	0212/55
002023/166	HLT	0213/76

用

002000 B 或 0200 B
002000 G 0200 G

来开始执行这个程序，

002000

010 0 011 0 000 000 000 123 012 000 000 303 003170 000106

注意每个寄存器的内容。用户应观察到，只有 D 和 E 寄存器不是 0。现在打入

002020 B 或 0210 B
X X

002020

010 0 011 0 000 000 000 123 012 125 252 377 003170 000106

通过打入这些信息，就把断点移到了 002020 (hex 02 10) 这个地址，然后 DBUG 从以前的断点——002000(hex 02 00)继续执行程序。注意，执行了 002020 (hex 02 10)单元中的 LXIH 指令后，仅仅对 H 和 L 寄存器赋了新值。尽管用户执行了转移指令，但 DBUG 仍控制着程序的执行！列出从 002000 开始，直到 HLT 指令为止的程序。

002000 L 或 0200 L

377 指令在哪里？回答是，DBUG 自动地删去了断点(RST7 指令)，并在每次断点指令执行后把原来的指令送回用户的程序。记住，DBUG 已经执行了在断点地址内原来的指令。我们对转移指令使用的这种技巧同样也能用于调用指令和返回指令。断点被传送到软件步，8080也就将控制传送到软件步。

栈 操 作

在执行断点指令时，DBUG 暂时使用了用户栈的 2 级(4 个字节)。DBUG 然后保护用户的栈指针并为自己建立一个栈。所以用户可以在程序中对自已的栈进行任何操作，而不必担心 DBUG 对它的影响。记住。如果用户想在程序中使用调用、返回、进栈、退栈等指令，就必须在这些指令的执行前用一条 LXISP 指令来建立栈指针。而把一条 LXISP 指令作为任何程序的第一条指令是个好的经验。然而，如果用户不建立栈指针，则 DBUG 将为自己建立一个栈指针。因此，用户现在之所以能看到“SP”和“CS”的内容，完全是由于使用了 DBUG 栈的缘故。但用户决不能以此假设可以用这个栈来进行自己的栈操作。用户想要使用栈，就必须建立自己的栈指针。

现在让我们来看一下栈操作的例子。输入下列程序(到目前为止，用户在做这些事情时不应该感到有困难)：

程序示例 7

003000/061	LXISP	0300/31
003001/100	100	0301/40
003002/003	003	0302/03
003003/041	LXIH	0303/21
003004/200	200	0304/80
003005/100	100	0305/40
003006/341	POPH	0306/E1
003007/321	POPD	0307/D1
003010/325	PUSHD	0308/D5

003011/345	PUSHH	0309/E5
003012/063	INXSP	030A/33
003013/063	INXSP	030B/33
003014/073	DCXSP	030C/3B
003015/041	LXIH	030D/21
003016/000	000	030E/00
003017/000	000	030F/00
003020/071	DADSF	0310/39
003021/000	NOP	0311/00
003022/000	NOP	0312/00
003023/000	NOP	0313/00
003100/001		0340/01
003101/002		0341/02
003102/003		0342/03
003103/004		0343/04
003104/005		0344/05
003105/006		0345/06
003106/007		0346/07

从 003000 地址开始，单步执行这个程序，并显示一些栈指针和栈内容的有趣变化，它恰好是该程序所期望的：

```

003 000 B
003 000 G
003 000
SZ  1  P  2  A  B  C  D  E  H  L  M  SP  CS
010 0 011 0 000 000 000 000 000 000 000 303 003 100 002 001

S 003 003
010 0 011 0 000 000 000 000 000 100 200 115 003 100 002 001

S 003 006
010 0 011 0 000 000 000 000 000 002 001 015 003 102 004 003

S 003 007
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 104 006 005

S 003 010
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 102 004 003

S 003 011

```



```

SZ  1  P  2  A  B  C  D  E  H  L  M  SP  CS
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 100 002 001

S 003 012
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 101 003 002

S 003 013
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 102 004 003

S 003 014
010 0 011 0 000 000 000 004 003 002 001 015 003 101 003 000

S 003 015
010 0 011 0 000 000 000 004 003 000 000 303 003 101 003 000

S 003 020
SZ  1  P  2  A  B  C  D  E  H  L  M  SP  CS
010 0 011 0 000 000 000 004 003 003 101 000 003 101 003 000

S 003 021
010 0 011 0 000 000 000 004 003 003 101 000 003 101 003 000

S 003 022
010 0 011 0 000 000 000 004 003 003 101 000 003 101 003 000

S 003 023
010 0 011 0 000 000 000 004 003 003 101 000 003 101 003 000

```

对于调用指令，如果用户用单步执行转移指令的技巧来处理，就能在栈中看到返回地址。研究下列程序：

程序示例 8

```

003000/061  LXISP  0300/31
003001/100  100    0301/40
003002/003  003    0302/03
003003/076  MVIA   0303/3E
003004/240  240    0304/A0
003005/315  CALL   0305/CD
003006/020  TEST   0306/10
003007/003  0      0307/03
003010/000  NOP    0308/00
003011/000  NOP    0309/00

```

```

003020/006 TEST,   MVIB   0310/06
003021/001         001     0311/01
003022/200        ADDB   0312/80
003023/200        ADOB   0313/80
003024/117        MOVCA  0314/4F
003025/311        RET    0315/C9

```

单步执行这个程序并观察栈指针和栈内容。

```

003 000 B
003 000 G
003 000
SZ  1  P  2  A  B  C  D  E  H  L  M      SP  CS
010 0  011 0  000 000 000 000 000 000 000 303 003 100 157 374

S  003 003
010 0  011 0  240 000 000 000 000 000 000 303 003 100 157 374

003 020 B
X
003 020
010 0  011 0  240 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010

S  003 022
100 0  001 0  241 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010

S  003 023
100 0  001 0  242 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010

S  003 024

SZ  1  P  2  A  B  C  D  E  H  L  M      SP  CS
100 0  001 0  242 001 242 000 000 000 000 303 003 076 003 010

003 010 B
X
003 010
100 0  001 0  242 001 242 000 000 000 000 303 003 100 157 374

S  003 011
100 0  001 0  242 001 242 000 000 000 000 303 003 100 157 374

```

现在，用户已经看到了所有 DBUG 所能执行的命令和操作。同时也可能开始知道：为什么为了完成似乎是很简单的事，要这样长的程序。前面没有提到过的最后一个性质是，DBUG 将允许用户单步执行输入/输出(I/O)指令，这将使得接口电路的调试变得简

单一些。

怎样启动读/写存贮器中的 DEBUG

DEBUG 使用的存贮单元:

020	000—023	377	DEBUG 程序(读/写存贮器或 PROM)
000	070—000	072	RST7 转回到 DEBUG
003	300—003	377	栈和暂存器
			或
10	00—13	FF	DEBUG 程序(读/写存贮器或 PROM)
00	38—00	3A	RST 7 转回到 DEBUG
03	C0—03	FF	栈和暂存器

引导 DEBUG

为了把 DEBUG 从纸带装入读/写存贮器,用户在存贮器中就必须有一个引导装入程序来将 DEBUG 程序装入存贮器。下面 2 个程序就是引导装入程序的清单。这 2 个程序在功能上是完全一样的,只不过一个是 8 进制,另一个是 16 进制(我们翻译了 16 进制版本程序中的注解部分,没有翻译 8 进制版本程序,因为它们是完全一样的——译注)。把下列 2 个程序中任何一个装入存贮器:

TYCHON EDITOR-ASSEMBLER V-2 (8 进制版本—译注)

/TYCHON BOOTSTRAP LOADER WITH CHECKSUM

/V3, 21APR77, TYCHON, INC, BLACKSBURG, VA

/IF THIS BOOTSTRAP IS TO BE MOVED TO A DIFFERENT SECTION
/OF MEMORY, MAKE SURE THE ADDRESS FOR THE STACK

/REFLECTS WHERE YOU HAVE R-W MEMORY.

/ALSO, YOU WILL HAVE TO CHANGE THE HI ADDRESS BYTES
OF

/ALL THE JUMP AND CALL INSTRUCTIONS. ASSUMING YOU KEEP

/THE LO ADDRESSES THE SAME, YOU HAVE TO CHANGE THE HI

/ADDRESSES AT LO ADDRESSES OF 007, 014, 021, 024, 030,

/034, 037, 044, 047, 057, 064, 067, 072, 075, 105, 113,

/AND 126, YOU MAY ALSO HAVE TO CHANGE THE I/O INSTRU

/CTIONS TO REFLECT THE DEVICE ADDRESSES USED WITH

/YOUR SYSTEM.

*000 000

000 000 061 BOOT, LXISP /SET THE SP

000 001 350 350

000 002 000 000

000 003 026 MVID /INITIALIZE THE CHECKSUM

```

000 004 000          000
000 005 315 LDRIN, CALL /READ A CHARACTER FROM THE TAPE
000 006 116          READ
000 007 000          0
000 010 376          CPI    /IS IT THE LEADER(2000)?
000 011 200          200
000 012 312          JZ     /YES,KEEP READING UNTIL WE
000 013 005          LDRIN /PASS ALL THE LEADER
000 014 000          0
000 015 376 CHKFRM,CPI /NO,NOT LEADER IS IT THE ADDRESS
                        FLAG?
000 016 100          100
000 017 302          JNZ    /NO,SEE IF IT WAS THE CHECKSUM
                        FLAG (300)
000 020 040          NOTA
000 021 000          0
000 022 315          CALL   /YES,IT WAS THE ADDRESS FLAG
                        (A 100)
000 023 073          ADDCHK /GET THE NEXT 2 FRAMES, WHICH
                        ARE
000 024 000          0      /THE HIGH ADDRESS
000 025 147          MOVHA
000 026 315          CALL   /THEN GET THE 2 FRAMES WHICH ARE
000 027 073          ADDCHK /THE LO ADDRESS
000 030 000          0
000 031 157          MOVLA
000 032 315 NXTIN, CALL /NOW GET ANOTHER FRAME
000 033 116          READ   /AND PROCESS IT
000 034 000          0
000 035 303          JMP
000 036 015          CHKFRM
000 037 000          0
000 040 376 NOTA, CPI  /WAS NOT A 100 FOR AN ADDRESS
000 041 300          300   /IS IT THE CHECKSUM FLAG(A 300)?
000 042 302          JNZ
000 043 055          NOTSUM /NO,THEN TREAT IT AS DATA
000 044 000          0
000 045 315          CALL   /IT WAS THE FLAG,GET THE
000 046 103          BYTE   /2 FOLLOWING FRAMES,BUT DON'T

```



```

000 047 000      0      /ADD THE CHECKSUM TO THEM.
000 050 272      CMPD  /COMPARE THE CALCULATED VERSUS
                        /ACTUAL
000 051 312 READOK, JZ  /IF THEY ARE EQUAL WE JUMP
000 052 000      DBUG
000 053 020      0
000 054 166      HLT   /THE CHECKSUMS WERE NOT EQUAL,
                        HALT !!!
000 055 315 NOTSUM, CALL
000 056 065      ADD1  /TREAT THE CURRENT FRAME AND
000 057 000      0      /NEXT FRAME AS DATA
000 060 167      MOVMA /THEN SAVE IT IN MEMORY
000 061 043      INXH  /INCREMENT THE STORAGE POINTER
000 062 303      JMP   /AND GET ANOTHER FRAME
000 063 032      NXTIN
000 064 000      0
000 065 315 ADD1, CALL /GET 2 FRAMES, 1 BYTE
000 066 106      BYTE1
000 067 000      0
000 070 303      JMP
000 071 076      ADDCHK + 3
000 072 000      0
000 073 315 ADDCHK, CALL
000 074 103      BYTE
000 075 000      0
000 076 365      PUSHPSW /SAVE "A"
000 077 202      ADDD  /ADD THE CHECKSUM
000 100 127      MOVDA  /AND SAVE IT BACK IN "D"
000 101 361      POPPSW /GET THE DATA MORD BACK
000 102 311      RET
000 103 315 BYTE, CALL /READ THE 2 MSB'S FROM THE TAPE
000 104 116      READ
000 105 000      0
000 106 017 BYTE1, RRC /ROTATE THE BITS TO THE MSB'S
000 107 017      RRC
000 110 117      MOVCA /SAVE THE TEMPORARY VALUE IN "C"
000 111 315      CALL
000 112 116      READ  /THEN READ THE 6 LSB'S
000 113 000      0

```

000	114	201	ADDC	/ADD THE MSB'S
000	115	311	RET	/AND RETURN WITH THE VALUE IN "A"
000	116	323	READ, OUT	/PULSE THE READER CONTROL RELAY
000	117	021	021	/IF THE TTY IS SO EQUIPPED
000	120	333	IN	/GET THE RECEIVER'S STATUS
000	121	021	021	
000	122	346	ANI	/MASK OUT ALL THE BITS EXCEPT THE RECEIVERS
000	123	001	001	
000	124	312	JZ	
000	125	120	READ + 2	/BIT IS STILL A 0, KEEP WAITING
000	126	000	0	
000	127	333	IN	/DATA IS AVAILABLE, INPUT IT
000	130	020	020	
000	131	311	RET	/RETURN WITH THE CHARACTER READ IN "A"

TYCHON EDITOR-ASSEMBLER V-2 (16 进制版本——译注)

/TYCHON 带有校验和的引导装入程序第 3 卷, 1977.4.21.TYCHON 公司, BLACKSBURG, VA。

/如果该引导装入程序被传送到存储器中其他块时, 用户就必须重新确定栈地址, 以便同用户的读/写存储器相匹配。同时, 用户必须改变所有转移和调用指令的地址高字节。如果用户要想保持低地址不变, 就必须改变低地址为 07, 0C, 11, 14, 18, 1C, 1F, 24, 27, 2F, 34, 37, 3A, 3D, 45, 48, 56 这些地址的高地址。以便同用户系统所使用的设备地址相匹配。

*00H 00H

00	00	31	BOOT, LXISP	/建立栈指针
00	01	E8	E8H	
00	02	00	00H	
00	03	16	MVID	/校验和初始化
00	04	00	00H	
00	05	CD	LDRIN, CALL	/从纸带上读一个字符
00	06	4E	READ	
00	07	00	0	
00	08	FE	CPI	/该字符是带头(80H)吗?
00	09	80	80H	
00	0A	CA	JZ	/是, 继续读, 直到读完所有带头
00	0B	05	LDRIN	
00	0C	00	0	

00	0D	FE	CHKFRM, CPI	/否, 不是带头, 那是地址标志吗?
00	0E	40	40H	
00	0F	C2	JNZ	/否, 看看是否是校验和标志(C0H)
00	10	20	NOTA	
00	11	00	0	
00	12	CD	CALL	/是, 是地址标志(40H), 取接下来的2个记录*, 这
00	13	3B	ADDCHK	2个记录是地址的高字节
00	14	00	0	
00	15	67	MOVHA	
00	16	CD	CALL	/再取下面2个记录, 这2个记录是地址的低字节
00	17	3B	ADDCHK	
00	18	00	0	
00	19	6F	MOVLA	
00	1A	CD	NXTIN, CALL	/现在取另外的记录并处理之
00	1B	4E	READ	
00	1C	00	0	
00	1D	C3	JMP	
00	1E	0D	CHKFRM	(重复上述过程—译注)
00	1F	00	0	
00	20	FE	NOTA, CPI	/不是地址标志40H, 它是不是校验和标志(C0H)?
00	21	C0	C0H	
00	22	C2	JNZ	
00	23	2D	NOTSUM	/否, 把它作为数据来看待
00	24	00	0	
00	25	CD	CALL	/它是校验和标志, 取接下来的2个记录, 但不把
00	26	43	BYTE	它们加入校验和
00	27	00	0	
00	28	BA	CMPD	/将累加器同实际值比较(累加器中为校验和)
02	29	CA	READOK, JZ	/如果两者相等, 转到 DBUG
00	2A	00	DBUG	
00	2B	10	0	
00	2C	76	HLT	/如果两者不相等, 停机!!!
00	2D	CD	NOTSUM, CALL	/把本次记录和下一次记录作为数据看待
00	2E	35	ADD1	
00	2F	00	0	
00	30	77	MOVMA	/然后把它们存入存储器
00	31	23	INXH	/存储器指针增1
00	32	C3	JMP	/取另外一个记录
00	33	1A	NXTIN	

00	34	00	0	
00	35	CD	ADD1, CALL	/取 2 个记录; 1 个字节
00	36	46	BYTE1	
00	37	00	0	
00	38	C3	JMP	
00	39	3E	ADDCHK + 3	
00	3A	00	0	
00	3B	CD	ADDCHK, CALL	
00	3C	43	BYTE	
00	3D	00	0	
00	3E	F5	PUSHPSW	/保护 A 寄存器内容
00	3F	82	ADDD	/将 A 寄存器内容加入校验和
00	40	57	MOVDA	/把相加后的校验和送回 D 寄存器
00	41	F1	POPSPW	/取回原 A 寄存器的内容
00	42	C9	RET	
00	43	CD	BYTE, CALL	/从纸带上读字符的高 2 位(MSB'S——为字符的
00	44	4E	READ	最大有效位——译注)
00	45	00	0	
00	46	0F	BYTE1, RRC	/对高 2 位进行循环右移(移到真正的高 2 位上去
00	47	0F	RRC	——译注)
00	48	4F	MOVCA	/把暂存器中的值保留在 C 寄存器中
00	49	CD	CALL	/然后读字符的低 6 位(LSB'S——为字符的最小
00	4A	4E	READ	有效位——译注)
00	4B	00	0	
00	4C	81	ADDC	/将高 2 位同低 6 位相拼(形成一个完整的 8 位字
				符——译注)
00	4D	C9	RET	/带着 A 寄存器中的字符返回
00	4E	D3	READ, OUT	/如果 TTY 准备好的话, 就启动阅读控制继电器
00	4F	11	021	
00	50	DB	IN	/取接收器的状态
00	51	11	021	
00	52	E6	ANI	/除接收器状态这一位外, 屏蔽所有其他位
00	53	01	001	
00	54	CA	JZ	
00	55	50	READ + 2	/状态位为 0, 继续等待
00	56	00	0	
00	57	DB	IN	/数据有效, 输入该数据
00	58	10	020	
00	59	C9	RET	/带着 A 寄存器中读入的字符返回

(Frame 为纸带上的一个记录, 8 位字符由 2 个记录组成。前一个记录为字符的高 2 位, 后一个记录为字符的低 6 位——译注。)

在引导装入程序装入存储器以后, 用户就可能要修改纸带阅读子程序, 该子程序从符号地址 READ 开始。000116 单元中的一条输出指令将用来启动电传打字机的纸带阅读控制继电器。如果用户的电传打字机没有阅读控制继电器, 就应该在 000116 和 000117 (hex 00 4E 和 00 4F) 单元内放 2 条 NOP 指令(操作码为 000 或 00)。

8 进制			16 进制	
存储地址	指令	助忆符	存储地址	指令
000116	323	OUT	004E	D3
000117	021	< ADDR >	004F	11

000120(hex 00 50) 单元中的输入指令用来输入 UART 的数据有效标志, 该标志作为 8 位状态字中的一部分。如果数据有效标志为逻辑 1, 则表示已经从电传打字机接收了一个字。用户可能要修改这条指令的设备地址码, 这取决于用户系统对这个状态位输入口所指定的地址。这个设备地址在 000121 (hex 00 51) 单元中。

根据输入的状态位置, 可以修改 ANI 指令中的立即数字节。这取决于用户系统的状态输入口中的哪一位被指定为 UART 的数据有效(DA)标志。可以使用的立即数字节有以下这些:

立即数字节		数据有效标志使用的位	
8 进制	16 进制		
200	80	D7	(最大有效位)
100	40	D6	
040	20	D5	
020	10	D4	
010	08	D3	
004	04	D2	
002	02	D1	
001	01	D0	(最小有效位)

000127(hex 00 57) 单元中的输入指令将 UART 的 8 位数据字输入到 8080A 寄存器中。000130(hex 00 58) 单元中的设备地址必须是 UART 的 8 位数据输入口的地址。

如果用户不准备使用电传打字机的纸带阅读器来读 DEBUG 程序的纸带, 那就得写一个新的 READ 子程序。不管这个子程序写得怎样, 总得让 8080 带着从纸带读到 A 寄存器的 8 位字符退出这个子程序。而且在这个子程序中只能使用 A 和 B 寄存器。在这些修改完成后(如果需要修改的话), 就把纸带带头放入纸带阅读器。纸带头是一段纸带, 在这一段上, 纸带被连续沿着带的一侧穿孔。带尾是用同样的方法穿孔的, 但带尾在纸带的末端。带头和带尾(LDR, TRLR)分别是通过将 8 进制数 200 或 16 进制数 80 穿在纸带来生成的。在把纸带放入纸带阅读器并把阅读器选择开关置在 START 位置以后, 就掀一下微型计算机的 RESET 开关。如果 DEBUG 纸带已经正确装入, 引导装入程序将自动启动 DEBUG。然后, DEBUG 将在电传打字机上打印出一个问号“?”, 等待用户的命令。如果 DEBUG 没有被正确装入, 计算机将停机。如果这种情况发生, 而用户确信引导装入程序是正确装入的, 那

就再次把 DBUG 装入存贮器。

怎样启动 PROM 中的 DBUG

在 DBUG PROM 已经加到用户系统中，且接上电源以后，用户必须将下列 3 个指令字节放入微型计算机的读/写存贮器中。

8 进制			16 进制	
存贮地址	指令	助忆符	存贮地址	指令
000 000	303	JMP	00 00	C3
000 001	000	DEBUG	00 01	00
000 002	020	0	00 02	10

送入这些指令后，按一下 RESET 开关。这些指令就使微型计算机转到启动 DBUG (当然，系统中 DBUG PROM 的首地址必须是 020000—译注)，此时 DBUG 将在电传打字机上打出一个问号“?”作为响应，然后等待用户命令。

DEBUG 的修改

DEBUG 使用 2 个输入口和 1 个输出口来同真实环境通讯。通常这些 I/O 口子连接着 UART 或 USART，使得 DEBUG 能同 CRT 或电传打字机通讯。一个输入口用来输入数据，这个数据是由 UART(USART) 从 CRT 或电传打字机那里接收数据。另一个输入口被用来测试 UART 的(USART 的)接收器和发送器的状态标志。输出口被 8080 用来将信息传送到 UART (USART)，使得 CRT 或电传打字机能发送和接收信息。现将所有这些功能概述如下：

输入口 020 (10) 输入由 UART(USART) 接收的数据

输入口 021 (11) 输入 UART(USART) 的状态标志，这个状态标志通常称为状态字。

输出口 020 (10) 输出数据到 UART (USART)

8 位状态字输入口中有 2 位用来指示出：UART (USART) 什么时候可以发送一个字，UART (USART) 什么时候可以接收一个字。状态输入口中的最小有效位 (D0) 被用来查明 UART (USART) 什么时候已经接收了一个字符。如果 D0 位为逻辑 1，那么说明已经接收了一个字符。如果 D2 位为逻辑 1，就可以把另一个字符输出到 UART(USART)，然后由 UART (USART) 自动地将该字符传送到 CRT 或电传打字机。这些标志位的意义如下：

D0 位 = 逻辑 1 UART (USART) 能发送一个字符

D2 位 = 逻辑 1 UART (USART) 已经接收了一个字符

在 DEBUG 中，ANI 指令被用来测试状态位中的某一位(D0或D2)是逻辑1还是逻辑0。

下列存贮单元含有输入口的地址，或者含有用来查明一个状态位的 ANI 指令中的立即数字节。

存贮地址		内容
8 进制	16 进制	
021 214	11 8C	状态输入口地址
021 216	11 8E	查明一个字符是否被接收的状态字
021 223	11 93	用来输入接收字符的输入口地址
021 275	11 BD	阅读控制继电器启动输出口地址
021 320	11 D0	状态输入口地址
021 322	11 D2	查明一个字符是否被接收的状态字
021 327	11 D7	用来输入接收字符的输入口地址
021 340	11 E0	状态输入口地址
021 342	11 E2	查明字符是否已被发送的状态字
021 350	11 E8	用来发送一个字符的输出口地址

用户应该保证所有这些单元中包含真正的设备地址和状态码。如果用户系统需要使用状态字中的其他位，可以对用来测试标志位的 ANI 指令中的立即数字节加以修改。下列数据字节是可供使用的：

立即数字节		使用的状态位
8 进制	16 进制	
200	80	D7 (最大有效位)
100	40	D6
040	20	D5
020	10	D4
010	08	D3
004	04	D2
002	02	D1
001	01	D0 (最小有效位)

MITS/IMSAI 8080 用户 (S-100 总线微型计算机)

如果用户有这样一个读/写存贮器，即该存贮器的地址从 000 000 到 003 377 (hex 00 00 到 03 FF) 和从 020 000 到 023 377 (hex 10 00 到 13FF)，那么对于装入和使用 DEBUG 将是没有困难的。仅需修改输入/输出子程序。上一节已经描述了这些修改。如果用户的微型计算机接有一个 USART，则可以使用 DEBUG 最初的 8 个单元，来存放对 USART 进行初始化的指令。我们将在下一节推荐一个打印程序。

英特尔 SBC 80/10, 80/20 和 SDK 80 用户

我们已经在 DEBUG 最初的 8 个存贮单元留下了空间，使用户能够加上对 USART 进行初始化的指令。这段程序将按照以下的形式出现*：

MVIA

* 对于有关状态位、标志等更为详细的信息，请参考 SBC-80/10, 80/20 或 SDK-80 的用户手册，或英特尔 8251 可编程通讯接口等资料。

```

MODE
OUT
CNCTL
MVIA
CMD
OUT
CNCTL

```

MODE = 8 位模式指令

CNCTL = USART 的控制寄存器地址

CMD = 8 位命令指令

用户必须根据自己的 8080 系统来决定真正的 MODE、CMD、和 CNCTL 的值。我们已经对电传打字机的纸带阅读子程序加过 NOP。为了启动电传打字机的阅读控制继电器，可以试着：

```

      READ, MVIA
      TTYADV
      OUT
      CNCTL
      PUSHB
      LXIB
      <LO>
      <HI>
      LOOP, DCXB
      MOVAB
      ORAC
      JNC
      LOOP
      O
      POPB
      MVIA
      CMD
      OUT
      CNCTL
      .....

```

TTYADV = 引带命令

CNCTL = USART 的控制寄存器地址

CMD = 停止阅读器引带命令

用户必须再次根据自己的 8080 系统决定 TTYADV, CNCTL 和 CMP 的值。用户也必须确定 LXIB 指令后面的 2 个数据字节的值，这个值用来向软件提供时间延迟。用户的 8080 微型计算机可能要比其它用户系统快些或慢些，所以延迟时间必须随着不同的

速度而调整(trimmed)。还得修改输入/输出子程序。这些修改已经在“DEBUG 的修改”一节中描述过了。

E & L 仪器公司 MMD—1 用户

在 MMD—1/MI 存贮器接口模块上, I/O 子程序同 UART 的设备地址是相一致的。然而, 用户必须对 DEBUG 做 4 点修改, 这是因为用户在最初的 256(512)个存贮单元中有一个 EPROM。在 DEBUG 的开头, 有一个称为 VECT 的符号地址, 它指向 000070(hex 00 38)这个地址。由于这个地址已被定位在 KEX EPROM 内, 所以用户对 VECT 只能使用 003 060到003 063(hex 03 30 到 03 33)的地址, 而不能使用 000 070 到 000 073(hex 00 38 到 00 3B)的地址。

首先修改 020 014(10 0C)单元中的内容, 将 070 改为 060(38 改为 30)。然后修改 020 015(10 0D)单元中的内容, 将 000 改为 003(00 改为 03)。用户还必须修改供断点使用的重新启动指令。即修改 020 314(10 CC)单元中的内容, 将 377 改为 367 (FF 改为 F7)。再修改 022 016 (12 0E)单元中的内容, 将 377 改为 367 (FF 改为 F7)。

从 E & L 仪器公司可以得到一套含有 DEBUG 的 4 片 1702A PROM。在配有 MMD-1/MI 存贮器接口模块的 MMD-1 微型计算机中, DEBUG 就可以直接工作了。

对断点使用不同的重新启动指令

如果用户有用于 Restart 7(RST7)的硬件, 就必须在 3 个地方修改 DEBUG 的向量(oct 377, hex FF)指令。首先修改 020 014(hex 10 0C)单元中的 LXID 指令的数据字节。这个数据值应该被改为 010, 020, 030, 040, 050 或 000(hex 08, 10, 18, 20, 28 或 30), 究竟改为哪一个, 则根据用户想要使用的那一条重新启动指令而定。

被使用的重新启动指令	数据值改为(在 020 014(10 0C)地址中)
RST 1 = 317 (CF)	010 (08)
RST 2 = 327 (D7)	020 (10)
RST 3 = 337 (DF)	030 (18)
RST 4 = 347 (E7)	040 (20)
RST 5 = 357 (EF)	050 (28)
RST 6 = 367 (F7)	060 (30)

后 2 个修改包括修改用于断点的实际指令。把 020 314 (10 CC) 单元中的内容从 377 改为上面所示的相应的重新启动指令。

例 题

在本节中, 我们将举 3 个例子。在这些例子中, DEBUG 被用来单步执行一个示例程序。要想在这些例子中使用所有 8080 的 244 条指令将是不可能的。但我们使用一些指令来演示一个特定的操作或 8080 能执行的一组操作。

如果用户已将 DEBUG 装入了自己的 8080 微型计算机系统, 就可以使用这些例子来使自己熟悉 DEBUG 的命令和操作。如果用户不准备使用 DEBUG, 这些例子将向你提供一个评

价 DEBUG 能力的机会。

第一个例子演示了 2 条 8080 移位指令执行后对进位标志和 A 寄存器内容的影响。第二个例子使用了数据传送指令,将数据在 8080 内部寄存器和读/写存储器之间进行传送。第三个例子演示了 DEBUG 怎样被用来单步执行一条调用指令。在这个特定的例子中观察一下栈指针和栈内容将是很有趣的。这些例子可以概括如下:

- 例 1, 演示了 2 条移位指令执行后对进位标志和 A 寄存器内容的影响。
- 例 2, 演示了几条数据传送指令。
- 例 3, 演示了如何单步执行一条调用指令。

例 题 一

演示 2 条 8080 移位指令

目的

这个例子的目的是演示 2 条 8080 移位指令执行后对 A 寄存器内容和进位标志的影响。

程序

8 进制				16 进制		
存储地址	指令	助忆符		存储地址	指令	
003 000	076	MVIA		03 00	3E	
003 001	004	<DATA>		03 01	04	
003 002	017	RRC		03 02	0F	
003 003	303	JMP		03 03	C3	
003 004	002	<LO>		03 04	02	
003 005	003	<HI>		03 05	03	

讨论

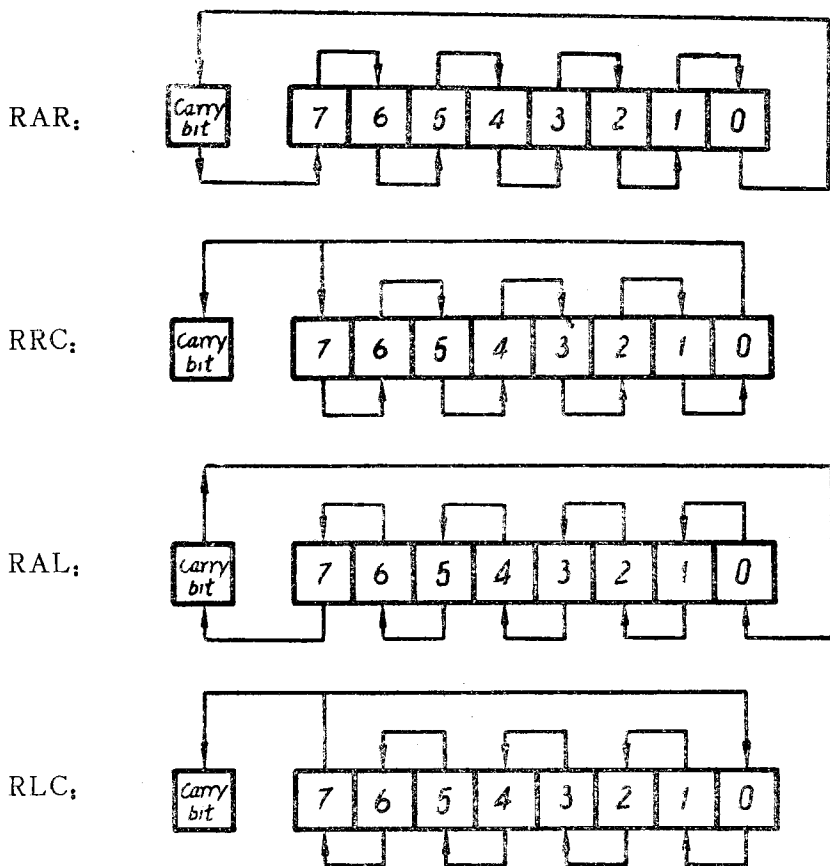
8080 可以执行 4 条不同的移位指令。2 条指令将 A 寄存器的内容向右移,另外 2 条指令将 A 寄存器的内容向左移。移位指令的数据流程图概述了这 4 条指令以及进位标志和 A 寄存器内容是怎样受到每条指令影响的。

根据我们步进这个程序时所获得的电传打字机上的输出信息,就可以容易地理解 RRC 指令是如何影响 A 寄存器和进位标志的了。下面就是打印出来的信息(观察一下 A 寄存器内容和进位在位 2 的状态(一个逻辑 1 或一个逻辑 0)):

```

003 000 B
003 000 G
003 000
SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS
01000110 004 000 000 000 000 000 000 303 004 000 200 000
S 003 002
01000110 002 000 000 000 000 000 000 303 004 000 200 000
003 002 B

```



```

×
003 002
01000110 001 000 000 000 000 000 000 303 004 000 200 000

003 002 B
×
003 002
01000111 200 000 000 000 000 000 000 303 004 000 200 000

003 002 B
×
003 002
01000110 100 000 000 000 000 000 000 303 004 000 200 000

```

003 000(hex 03 00)单元中的 MVIA 指令将 004(hex 04)这个数据值送入 A 寄存器。接着, 003 002(hex 03 02)单元中 RRC 指令将 A 寄存器的内容向右移 1 位。第一次执行了 RRC 指令后, A 寄存器中的值是 002(hex 02)。由于 RRC 后面的一条指令是 JMP, 所以断点被再次设置在 003 002(hex 03 02)地址上。为了测试其他信息, 断点被反复设

置在那个地址上。

第二次执行了 RRC 指令后, A 寄存器中的值从 002 被移成了 001(hex 从 02 移成 01)。第三次执行了 RRC 指令后, A 寄存器中 D0 位上的逻辑 1 被同时移入进位标志(进位在位 2)和 A 寄存器的最大有效位 D7。这就是根据上述 RRC 指令的数据流程图所做的。再次通过程序循环后,(即第四次执行了 RRC 指令后——译注), D7 位上的逻辑 1 被移入 D6 位,进位被清为 0。由于 D6 位上为逻辑 1, A 寄存器中的 8 进制值就是 100(hex 40)。

现在让我们将 RRC 指令改为 RLC 指令, 8 进制 007(hex 07)。

003 002 / 017 007 CR 或 03 02 / 0F 07 CR

除了 A 寄存器的逻辑 1 应移到左边外, 我们希望看到同样的结果。正如从打印输出的信息中所能看到的, 第一次执行了 RLC 指令后, A 寄存器的内容从 100 变为 200(hex 从 40 变为 80)。第二次执行了 RLC 指令后, D7 位同时被左移入进位标志(进位在位 2)和 A 寄存器中的最小有效位 D0。第三次执行了 RLC 指令后, A 寄存器的内容从 001 变为 002(hex 从 01 变为 02)。

003 002 B

×

003 002

SZ	1	P	2	A	B	C	D	E	H	L	M	SP	CS
01	00	01	10	200	000	000	000	000	000	000	303	004	000 200 000

003 002 B

×

003 002

01	00	01	11	001	000	000	000	000	000	000	303	004	000 200 000
----	----	----	----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-------------

003 002 B

×

003 002

01	00	01	10	002	000	000	000	000	000	000	303	004	000 200 000
----	----	----	----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-------------

例 题 二

演示数据传送指令

目的

这个例子的目的是演示数据在 8080 内部寄存器和读/写存储器之间的传送。

程序

8 进制			16 进制		
存储地址	指令	助忆符	存储地址	指令	
003 020	041	LXIH	03 10	21	
003 021	200	<LO>	03 11	80	

003	022	003	<HI>	03	12	03
003	023	066	MVIA	03	13	36
003	024	123	<DATA>	03	14	53
003	025	043	INXH	03	15	23
003	026	064	INRM	03	16	34
003	027	176	MOVAM	03	17	7E
003	030	053	DCXH	03	18	2B
003	031	167	MOVMA	03	19	77
003	032	116	MOVCM	03	1A	4E

讨论

我们使用 DEBUG 将上述程序输入到读/写存储器。为了观察来往于 8080 寄存器和存储器之间的数据流，我们步进该程序来获得下列打印输出：

```

003 020 B
003 020 G
003 020
SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS
01000110 000 000 000 000 000 003 200 001 004 000 200 000

S 003 023
01000110 009 000 000 000 000 003 200 123 004 000 200 000

S 003 025
01000110 000 000 000 000 000 003 201 001 004 000 200 000

S 003 026
00000010 000 000 000 000 000 003 201 002 004 000 200 000

S 003 027
00000010 002 000 000 000 000 003 201 002 004 000 200 000

S 003 030
SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS
00000010 002 000 000 000 000 003 200 123 004 000 200 000

S 003 031
00000010 002 000 000 000 000 003 200 002 004 000 200 000

S 003 032

```

当我们把断点设置在 003 020(hex 03 10)地址上, 并从该地址启动程序后, 数据值就被装入到 HL 寄存器对——H 寄存器中的值为 003(hex 03), L 寄存器中的值为 200(hex 80)。下一条指令是将立即数 123(hex 53)传送到由 HL 寄存器对寻址的存贮单元。注意存贮器内容的变化(打印信息中 M 这一列)。尔后, 003 025(hex 03 15)单元中的 INXH 指令使得 L 寄存器中的内容增 1(如果 L 寄存器的内容增 1 后从 377 变为 000(hex FF 变为 00), 产生了进位条件, 那么, H 寄存器的内容也将增 1)。我们也观察到, 当 HL 寄存器对中的存贮地址增 1 时存贮器内容的变化。

INXH 指令执行后, INRM 指令接着就被执行了。这条指令使得由 HL 寄存器对寻址的存贮单元的内容增 1。在执行这条指令时, 由 HL 寄存器对寻址的存贮单元是 003 201(hex 03 81)。然后 MOVAM 指令将 HL 寄存器对寻址的存贮单元的内容送入 A 寄存器。DCXH 指令使得 L 寄存器的内容减 1(如果 L 寄存器从 000 减到 377(hex 00 减到 FF), 产生了借位条件, H 寄存器的内容也将减 1)。保留在 A 寄存器中的数据值然后被存贮到 HL 寄存器对寻址的存贮单元。所以, A 寄存器中的数据值被存放在 003 200(hex 03 80)单元中。最后, MOVCM 指令将存贮在由 HL 寄存器对寻址的存贮单元中的数据送到 C 寄存器中去。

例 题 三

用单步性质来执行调用指令

目的

这个例子的目的是演示怎样使用 DBUG 的单步性质来步进执行一条 CALL 指令。

程序

8 进制			16 进制		
存贮地址	指令	助忆符	存贮地址	指令	
003 000	061	LXISP	03 00	31	
003 001	100	<LO>	03 01	40	
003 002	003	<HI>	03 02	03	
003 003	076	MVIA	03 03	3E	
003 004	240	<DATA>	03 04	A0	
003 005	315	CALL	03 05	CD	
003 006	020	<LO>	03 06	10	
003 007	003	<HI>	03 07	03	
003 010	000	NOP	03 08	00	
003 011	000	NOP	03 09	00	
003 020	006	MVIB	03 10	06	
003 021	001	<DATA>	03 11	01	
003 022	200	ADDB	03 12	80	

003	023	200	ADDB	03	13	80
003	024	117	MOVCA	03	14	4F
003	025	311	RET	03	15	C9

讨论

当我们步进执行这个程序时，我们将获得下列打印信息：

```

003 000 B
003 000 G
003 000
SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS
01000110 000 000 000 000 000 000 000 303 003 100 157 374
S 003 003
01000110 240 000 000 000 000 000 000 303 003 100 157 374
S 003 005 ?
003 005 / 315
003 006 / 020
003 007 / 003
003 020 B
x
003 020
01000110 240 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010
S 003 022
10000010 241 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010
S 003 023
10000010 242 001 000 000 000 000 000 303 003 076 003 010
S 003 024
SZ 1 P 2 A B C D E H L M SP CS
10000010 242 001 242 000 000 000 000 303 003 076 003 010
S 003 025 ?
003 025 / 311
003 010 B
x
003 010
10000010 242 001 242 000 000 000 000 303 003 100 157 374
S 003 011

```

注意，8080 执行了 003 000(hex 03 00)单元中的 LXISP 指令后，接着又执行了 003 003(hex 03 03)单元中的 MVIA 指令。当我们企图步进执行 003 005(hex 03 05)单元中的 CALL 指令时，DEBUG 打印出一个问号“?”来告诉我们刚才执行了一条不可单步执行的指令。为了找出这条指令，我们检查一下 003 005(hex 03 05)单元的内容。在这个单元中存放的是一条 CALL(315, CD)指令，我们再检查接下来的二个存贮单位，来找出将被调用的子程序的低地址和高地址。低地址是 020(hex 10)，存贮在 003 006(hex 03 06)单元中，高地址是 003(hex 03)，存贮在 003 007(hex 03 07)单元中。在把断点设置在 003 020(hex 03 10)这个新地址以后，就可以用继续(X)命令来继续执行程序。

然后执行 CALL 指令，将计算机转到 003 020(hex 03 10)的断点。注意，在执行了 CALL 指令和到达断点后，由于执行了 003 020(hex 02 10)单元中的 MVIB 指令而将 001(hex 01)送入了 B 寄存器。

用户也将观察到，栈指针已经递增了 2 次，而变为 003 076(hex 03 3E)。正如我们所期望的，返回地址(003 010, hex 03 08)被存放在栈中，显示在 CS 这一列。下二条指令都是 ADDB。所以当我们步进执行了 003 023(hex 03 13)单元中的最后一条 ADDB 指令时，我们将发现 A 寄存器中的内容是 242(hex A2)。当我们步进执行 003 024(hex 03 14)单元中的指令时，A 寄存器中的内容就被传送到 C 寄存器。当我们企图步进执行 003 025(hex 03 15)单元中的指令时，DEBUG 却没有执行这条指令。而当我们检查 003 025(hex 03 15)单元中的内容时，我们发现这是一条无条件返回(RET = 311, C9)指令。

知道了 RET 指令会从栈中弹出返回地址这一点，我们检查栈的内容(CS)，并用存放在栈中的 003 010(hex 03 08)作为下一个断点地址。在把断点设置在 003 010(hex 03 08)地址上以后，就使用继续命令(X)来继续执行程序。在 RET 这条指令的执行期间，8080 将返回地址从栈中弹出，并使栈指针递增 2 次。

当碰到 003 010(hex 03 08)这个断点地址后，这个地址中的指令也就被执行了，且打印输出寄存器的内容。被执行的这条指令是一条 NOP(无操作)指令。所以存放在寄存器中的值不会改变。当我们步进执行 003 011(hex 03 09)单元中的指令时，存放在寄存器中的值也不会改变。这是因为 8080 执行了另一条 NOP 指令。

附 录 A

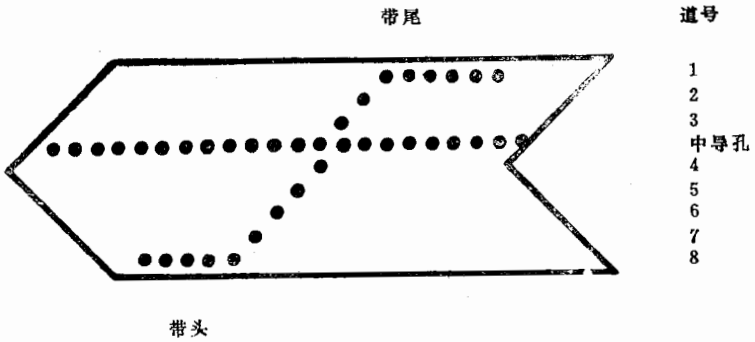
可供用户调用的通用子程序

名称	使用的寄存器	地址
BYTE	A, B, C	020130; 1058H
<p>本子程序从电传打字机的纸带阅读器中读 2 个记录。第一个纸带记录含有 2 个最大有效位，第二个记录含有 6 个最小有效位，带着 A 寄存器中的 8 位字节退出该子程序。更详细的信息请见附录 B。</p>		
LDDR	A, B, C	020235; 109DH
<p>本子程序在电传打字机的纸带穿孔机上穿出 10 寸长度的 8 进制 200 (hex 80) 的纸带 (即带头和带尾一译注)。</p>		
BYTOUT	A, B, C	020251; 10A9H
<p>本子程序在电传打字机的纸带穿孔机上把 A 寄存器的内容穿出，2 个最大有效位被移入 A 寄存器的 2 个最小有效位，然后作为一个记录穿孔。剩下 6 个最小有效位被穿在下一个纸带记录上。</p>		
CRLT	A, B	021075; 113DH
<p>本子程序在电传打字机设备上打出一个回车和换行。</p>		
OCTIN(HEXIN)	A, B, C, E	021122; 1152H
<p>本子程序用来将 8 进制数转换为 2 进制数。对 8 进制数打印 3 个数字，对 16 进制数打印 2 个数字。当 8080 返回时，该数值的 2 进制等价值将在 E 寄存器中。无效数值将使程序控制返回到 DBUG。</p>		
HLOUT	A, B, C	021227; 1197H
<p>本子程序以空格分离的 8 进制或 16 进制格式打印输出 HL 寄存器对的内容。</p>		
OCTOUT(HEXOUT)	A, B, C	021234; 119CH
<p>本子程序以 8 进制或 16 进制格式打印输出 A 寄存器中的内容。</p>		
READ	A	021247; 11BCH
<p>本子程序启动电传打字机的阅读控制继电器，并从纸带上输入 8 位字符，然后带着 A 寄存器的内容退出该子程序。</p>		
TTY1	A	021317; 11CFH

附 录 B

DEBUG 对纸带格式的要求

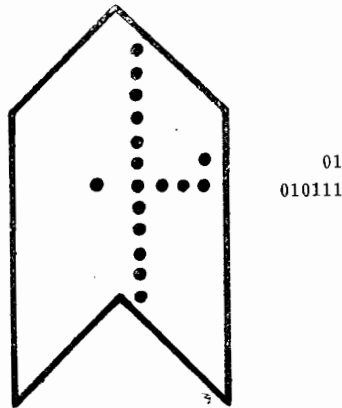
纸带格式如下：



第 8 道(在它上面有孔的话)表示带头/带尾(LDR/TRLR; 8 进制数为 200, 16 进制数为 80)。第 7 道(在它上面有孔的话)表示接下来的 4 个记录(字)是地址信息。数据信息和地址信息均被分为一个 2 位字节和一个 6 位字节。所以, 一个 127(hex 57)的代码将以下面的形式出现:

01 010 111 = 01 010111

0101 0111 = 01 010111



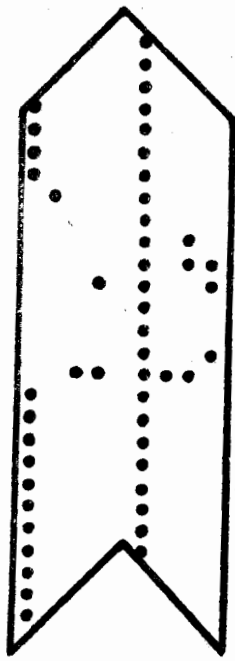
下列纸带已有地址和数据信息。地址 002 321(hex 0 2 D1)将是:

002 = 00 000 010 = 00 000010

321 = 11 010 001 = 11 010001

02 = 0000 0010 = 00 000010

D1 = 1101 0001 = 11 010001



带头(LDR)

地址标志

- 00 高地址
- 000010 高地址
- 11 低地址
- 010001 低地址
- 00 数据
- 000000 数据
- 01 数据
- 110110 数据

带尾(TRLR)

附 录 C

8080 微机指令集

助忆符说明	指令代码								时钟周期数
	D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀	
MOV _{r₁,r₂} Move register to register	0	1	D	D	D	S	S	S	5
MOVM, _r Move register to memory	0	1	1	1	0	S	S	S	7
MOV _{r,M} Move memory to register	0	1	D	D	D	1	1	0	7
HLT Halt	0	1	1	1	0	1	1	0	7
MVIR Move immediate register	0	0	D	D	D	1	1	0	7
MVIM Move immediate memory	0	0	1	1	0	1	1	0	10
INR _r Increment register	0	0	D	D	D	1	0	0	5
DCR _r Decrement register	0	0	D	D	D	1	0	1	5
INRM Increment memory	0	0	1	1	0	1	0	0	10
DCRM Decrement memory	0	0	1	1	0	1	0	1	10
ADDR Add register to A	1	0	0	0	0	S	S	S	4
ADCR Add register to A with carry	1	0	0	0	1	S	S	S	4
SUB _r Subtract register from A	1	0	0	1	0	S	S	S	4
SBB _r Subtract register from A with borrow	1	0	0	1	1	S	S	S	4
ANAR And register with A	1	0	1	0	0	S	S	S	4
XRAR Exclusive or register with A	1	0	1	0	1	S	S	S	4
ORAR or register with A	1	0	1	1	0	S	S	S	4
CMP _r Compare register with A	1	0	1	1	1	S	S	S	4
ADDM Add memory to A	1	0	0	0	0	1	1	0	7
ADCM Add memory to A with carry	1	0	0	0	1	1	1	0	7
SUBM Subtract memory from A	1	0	0	1	0	1	1	0	7
SBBM Subtract memory from A with borrow	1	0	0	1	1	1	1	0	7
ANAM And memory with A	1	0	1	0	0	1	1	0	7
XRAM Exclusive Or memory with A	1	0	1	0	1	1	1	0	7
ORAM Or memory with A	1	0	1	1	0	1	1	0	7
CMPM Compare memory with A	1	0	1	1	1	1	1	0	7
ADI Add immediate to A	1	1	0	0	0	1	1	0	7
ACI Add immedia to A with carry	1	1	0	0	1	1	1	0	7

SUI	Subtract immediate from A	1	1	0	1	0	1	1	0	7
SBI	Subtract immediate from A with borrow	1	1	0	1	1	1	1	0	7
ANI	And immediate with A	1	1	1	0	0	1	1	0	7
XRI	Exclusive Or immediate with A	1	1	1	0	1	1	1	0	7
ORI	Or immediate with A	1	1	1	1	0	1	1	0	7
CPI	Compare immediate with A	1	1	1	1	1	1	1	0	7
RLC	Rotate A left	0	0	0	0	0	1	1	1	4
RRC	Rotate A right	0	0	0	0	1	1	1	1	4
ARL	Rotate A left through carry	0	0	0	1	0	1	1	1	4
RAR	Rotate A right through carry	0	0	0	1	1	1	1	1	4
JMP	Jump unconditional	1	1	0	0	0	0	1	1	10
JC	Jump on carry	1	1	0	1	1	0	1	0	10
JNC	Jump on no carry	1	1	0	1	0	0	1	0	10
JZ	Jump on zero	1	1	0	0	0	0	1	0	10
JP	Jump on positive	1	1	1	1	0	0	1	0	10
JM	Jump on minus	1	1	1	1	1	0	1	0	10
JPE	Jump on parity even	1	1	1	0	1	0	1	0	10
JPO	Jump on parity odd	1	1	1	0	0	0	1	0	10
CALL	Call unconditional	1	1	0	0	1	1	0	1	17
CC	Call on carry	1	1	0	1	1	1	0	0	11/17
CNC	Call on no carry	1	1	0	1	0	1	0	0	11/17
CZ	Call on zero	1	1	0	0	1	1	0	0	11/17
CNZ	Call on no zero	1	1	0	0	0	1	0	0	11/17
CP	Call on positive	1	1	1	1	0	1	0	0	11/17
CM	Call on minus	1	1	1	1	1	1	0	0	11/17
CPE	Call on parity even	1	1	1	0	1	1	0	0	11/17
CPO	Call on parity odd	1	1	1	0	0	1	0	0	11/17
RET	Return	1	1	0	1	0	0	0	1	10
RC	Return on carry	1	1	0	1	1	0	0	0	5/11
RNC	Return on no carry	1	1	0	1	0	0	0	0	5/11
RZ	Return on zero	1	1	0	0	1	0	0	0	5/11
RNZ	Return on no zero	1	1	0	0	0	0	0	0	5/11
RP	Return on positive	1	1	1	1	0	0	0	0	5/11
RM	Return on minus	1	1	1	1	1	0	0	0	5/11
RPE	Return on parity even	1	1	1	0	1	0	0	0	5/11
RPO	Return on parity odd	1	1	1	0	0	0	0	0	5/11

RST	Restart	1	1	A	A	A	1	1	1	11
IN	Input	1	1	0	1	1	0	1	1	10
OUT	Output	1	1	0	1	0	0	1	1	10
LXIB	Load immediate register Pair B & C	0	0	0	0	0	0	0	1	10
LXID	Load immediate register pair D & E	0	0	0	1	0	0	0	0	10
LXIH	Load immediate register pair H & L	0	0	1	0	0	0	0	1	10
LXISP	Load immediate stack pointer	0	0	1	1	0	0	0	1	10
PUSHB	Push register pair B & C on stack	1	1	0	0	0	1	0	1	11
PUSHD	Push register pair D & E on stack	1	1	0	1	0	1	0	1	11
PUSHH	Push register pair H & L on stack	1	1	1	0	0	1	0	1	11
PUSH PSW	Push A and Flags on stack	1	1	1	1	0	1	0	1	11
POPB	Pop register pair B & C off stack	1	1	0	0	0	0	0	1	10
POPO	Pop register pair D & E off stack	1	1	0	1	0	0	0	1	10
POPH	Pop register pair H & L off stack	1	1	1	0	0	0	0	1	10
POP PSW	Pop A and Flags off stack	1	1	1	1	0	0	0	1	10
STA	Store A direct Into Memory	0	0	1	1	0	0	1	0	13
LDA	Load A direct From Memory	0	0	1	1	1	0	1	0	13
XCHG	Exchange D & E, H & L Registers	1	1	1	0	1	0	1	1	4
XTHL	Exchange top of stack H & L	1	1	1	0	0	0	1	1	18
SPHL	H & L to stack pointer	1	1	1	1	1	0	0	1	5
PCHL	H & L to program counter	1	1	1	0	1	0	0	1	5
DADB	Add B & C to H & L	0	0	0	0	1	0	0	1	10
DADD	Add D & E to H & L	0	0	0	1	1	0	0	1	10
DADH	Add H & L to H & L	0	0	1	0	1	0	0	1	10
DADSP	Add stack Pointer to H & L	0	0	1	1	1	0	0	1	10
STAXB	Store A indirect to Memory	0	0	0	0	0	0	1	0	7
STAXD	Store A indirect to Memory	0	0	0	1	0	0	1	0	7

LDAXB	Load A indirect From Memory	0	0	0	0	1	0	1	0	7
LDAXD	Load A indirect From Memory	0	0	0	1	1	0	1	0	7
INXB	Increment B & C registers	0	0	0	0	0	0	1	1	5
INXD	Increment D & E registers	0	0	0	1	0	0	1	1	5
INXH	Increment H & L registers	0	0	1	0	0	0	1	1	5
INXSP	Increment stack pointer	0	0	1	1	0	0	1	1	5
DCXB	Decrement B & C	0	0	0	0	1	0	1	1	5
DCXD	Decrement D & E	0	0	0	1	1	0	1	1	5
DCXH	Decrement H & L	0	0	1	0	1	0	1	1	5
DCXSP	Decrement stack pointer	0	0	1	1	1	0	1	1	5
CMA	Complement A	0	0	1	0	1	1	1	1	4
STC	Set carry	0	0	1	1	0	1	1	1	4
CMC	Complement carry	0	0	1	1	1	1	1	1	4
DAA	Decimal adjust A	0	0	1	0	0	1	1	1	4
SHLD	Store H & L direct	0	0	1	0	0	0	1	0	16
LHLD	Load H & L direct	0	0	1	0	1	0	1	0	16
EI	Enable Interrupts	1	1	1	1	1	0	1	1	4
DI	Disable interrupt	1	1	1	1	0	0	1	1	4
NOP	No operation	0	0	0	0	0	0	0	0	4

附 录 D

DEBUG 命令集

在命令方式时:

- P 穿纸带(必须指定好地址信息)
- R 读纸带
- S 单步, 执行一条指令并打印结果
- X 继续执行程序
- K 删除断点

如果要打入一个数, DEBUG 要求有一个地址, 高地址和低地址必须是 2 个 3 位 8 进制数或 2 个 2 位 16 进制数的格式。

在打入一个地址(XXXYYY 或 XXYY)后, 用户可以打入一个 B, G, L, /, CR 或 LF:

- XXXYYY B 在指定的地址上打入一个断点
- G 从指定的地址开始执行程序
- L 从指定的存贮地址开始, 以 8 进制数或 16 进制数列出存贮地址和内容
- / 输出指定的存贮地址中的内容
- CR 退出命令方式
- LF 存贮新的数据字, 并输出下一个存贮地址及内容

附 录 E

DEBUG 程序清单(8 进制)

```

/   ***      ***      *****      ***      *
/  *   *   *   *   *   *   *   *   *   *   *
/  *   *   *           *   *   *   *   *
/  *   *   *   *   *   *   *   *   *   *
/   ***      ***      *   *   *   *   *

```

/THIS IS A 1K VERSION OF TYCHON DEBUG.
/VERSION 3, 1MAY77.

*000 070

```

000 070 303 VECT,    JMP    /WHEN THE RST7 INSTRUCTION IS EXE
                        UTED
000 071 032          ENTRY /WE VECTOR TO HERE AND THEN JUMP
                        BACK
000 072 022          0      /TO DEBUG.

```

*003 300

```

003 300 000 BRKADD, 000    /THIS IS THE ADDRESS OF THE USER
003 301 000          000    /INSERTED BREAKPOINT.
003 302 000 NEWADD, 000    /THIS IS THE ADDRESS OF THE NEXT
                        EXECUT.
003 303 000          000    /ABLE INSTRUCTION AFTER THE
                        BREAKPOINT.
003 304 000 TMP,    000    /THREE BYTES OF THE USER'S PROGRAM
                        ARE
003 305 000          000    /DUPLICATED HERE IN RAM STARTING
003 306 000          000    /FROM THE BREAKPOINT ADDRESS.
003 307 303          JMP
003 310 323          EXECUT /AFTER EXECUTING 1 INSTRUCTION, WE
003 311 002          0      /TYPE OUT THE REGISTERS ETC.
003 312 000 LAB,    000    /COUNTER FOR REGISTER "LABELS".
003 313 000 USERSK, 000    /THE USER'S STACK POINTER
003 314 000          000    /IS STORED HERE.
003 315 000 TEMPO, 000    /2 TEMPORARY STORAGE LOCATIONS
003 316 000          000

```

003 317 000 FLAG, 000 /THE A REGISTER AND FLAGS GO HERE.
003 320 000 000

*00 376

003 376 000 STACK, 000 /THE STACK POINTER IS SET FOR HERE.
/THIS IS THE STARTING ADDRESS OF DEBUG !

*020 000

020 000 000 START, NOP /THESE 8 MEMORY LOCATIONS
020 001 000 NOP /CAN BE USED TO INITIALIZE
020 002 000 NOP /A USART
020 003 000 NOP
020 004 000 NOP
020 005 000 NOP
020 006 000 NOP
020 007 000 NOP
020 010 061 LXISP
020 011 376 STACK
020 012 003 0
020 013 021 LXID /SET D & E = 000 070
020 014 070 VECT
020 015 000 0
020 016 041 LXIH /SET H & L = STORAGE OF "JMP VECT"
020 017 361 BUFF2
020 020 023 0
020 021 315 CALL /WRITE THE "JMP VECT" INTO RAM
020 022 247 SETUP /STARTING FROM 000 070.
020 023 023 0
020 024 021 LXID /D & E = 000 130
020 025 307 TMP + 3
020 026 003 000
020 027 016 MVIC /SET THE TRANSFER COUNTER TO 6
020 030 006 006 /FOR JMP(3), LAB(1) & USP(2)
020 031 315 CALL /TRANSFER 6 BYTES FROM H & L TO D & E
020 032 251 SETUP + 2 /SKIP THE MVIC 003 !
020 033 023 0
020 034 341 QUEST, POPH /DESTROY RETURN ADDRESS ON STACK
020 035 315 CALL
020 036 075 CRLF /TYPE A CARRIAGE RETURN-LINE FEED

020 037 021	0	
020 040 076	MVIA	
020 041 277	277	
020 042 315	CALL	
020 043 336	TTYOUT	/THEN TYPE OUT A ?.
020 044 021	0	
020 045 315	QUEST2	CALL /TYPE A CARRIAGE RETURN-LINE FEED
020 046 075	CRLF	
020 047 021	0	
020 050 315	QUEST3,	CALL
020 051 331	TTYIN	/GET A KEYBOARD CHARACTER(USER COMMAND)
020 052 021	0	
020 053 376	CPI	
020 054 122	"R"	/R FOR READ A PAPER TAPE
020 055 302	JNZ	
020 056 143	NOREAD	/NOT AN R, TRY A P
020 057 020	0	
020 060 315	RDR,	CALL /READ A CHARACTER
020 061 274	READ	
020 062 021	0	
020 063 376	CPI	/WAS THE CHARACTER READ IN
020 064 200	200	/LEADER(200)?
020 065 312	JZ	/YES, GET ANOTHER CHARACTER
020 066 060	RDR	
020 067 020	0	
020 070 376	CHKFRM,	CPI /NO, WAS IT AN ADDRESS FLAG?
020 071 100	100	/(SEE THE PAPER TAPE FORMAT)
020 072 312	JZ	/YES, IT WAS AN ADDRESS FLAG
020 073 115	AIN	
020 074 020	0	
020 075 376	CPI	/WAS IT TRAILER(200)?
020 076 200	200	
020 077 312	JZ	/YES, RETURN TO THE COMMAND DECODER
020 100 045	QUEST2	
020 101 020	0	
020 102 315	NOEND,	CALL /NO, IT MUST BE DATA TO BE SAVED
020 103 133	BYTE1	/COMBINE THE 2 BIT AND 6 BIT BYTE
020 104 020	0	/INTO AN 8 BIN BYTE

020 105 167 MOVMA /SAVE IT IN MEMORY
 020 106 043 INXH
 020 107 315 NXTIN, CALL /AND GET ANOTHER PAPER TAPE FRAME.
 020 110 274 READ
 020 111 021 0
 020 112 303 JMP
 020 113 070 CHKFRM
 020 114 020 0

020 115 315 AIN, CALL /AN ADDRESS FLAG WAS FOUND
 020 116 130 BYTE /THE NEXT 4 FRAMES REPRESENT
 020 117 020 0 /THE H&L ADDRESS
 020 120 147 MOVHA
 020 121 315 CALL
 020 122 130 BYTE
 020 123 020 0
 020 124 157 MOVLA /SAVE THE ADDRESS IN H&L
 020 125 303 JMP
 020 126 107 NXTIN
 020 127 020 0

/THE FORMAT OF THE PAPER TAPE IS, THE 2 MSB'S ARE
 PUNCHED OUT FIRST, THEN THE REMAINING 6 BITS
 /ARE PUNCHED OUT.

020 130 315 BYTE, CALL /GET THE 2 MSB'S
 020 131 274 READ
 020 132 021 0
 020 133 017 BYTE1, RRC /ROTATE THEM INTO THE MSB
 020 134 017 RRC
 020 135 117 MOVCA /AND SAVE THEM IN C
 020 136 315 CALL /GET THE NEXT PAPER TAPE FRAME
 020 137 274 READ
 020 140 021 0
 020 141 201 ADDC /ADD THE MSB'S TO THE LSB'S
 020 142 311 RET /AND RETURN WITH THE 8 BIT # IN A.
 020 143 376 NOREAD, CPI
 020 144 120 "P" /P FOR PUNCH A PAPER TAPE

020 145 302	JNZ	/NOT A P,SEE IF IT WAS
020 146 267	NOPUN	/A VALID OCTAL(0-7)NUMBER BEING
020 147 020	0	/USED TO SPECIFY AN ADDRESS.
020 150 315	PUNCH, CALL	/AFTER THE P WAS TYPED IN,PRINT
020 151 075	CRLF	/A CR & LF.
020 152 021	0	
020 153 315	CALL	/GET THE BEGINNING OF FILE ADDRESS
020 154 116	TWO OCT	
020 155 021	0	
020 156 353	XCHG	/PUT IT IN H & L
020 157 315	CALL	
020 160 075	CRLF	
020 161 021	0	
020 162 315	CALL	/GET THE END OF FILE ADDRESS
020 163 116	TWO OCT	
020 164 021	0	
020 165 173	MOVAE	/CALCULATE THE NUMBER OF BYTES
020 166 225	SUBL	/TO BE PUNCHED OUT.
020 167 137	MOVEA	
020 170 172	MOVAD	
020 171 234	SBBH	
020 172 127	MOVDA	
020 173 023	INXD	/AND SET THE RESULT TO 1MORE.
020 174 315	CALL	/PUNCH OUT 10" OF LEADER
020 175 235	LDDR	
020 176 020	0	
020 177 075	MVIA	/PUNCH OUT AN ADDRESS FLAG
020 200 100	100	
020 201 315	CALL	
020 202 336	TTYOUT	
020 203 021	0	
020 204 174	MOVAH	
020 205 315	CALL	/PUNCH OUT THE BEGINNING HI ADDRESS
020 206 251	BYTOUT	/AS A 2 & 6 BIT BYTE.
020 207 020	0	
020 210 175	MOVAL	
020 211 315	CALL	/PUNCH OUT THE BEGINNING LO ADDRESS
020 212 251	BYTOUT	/AS A 2 & 6 BIT BYTE.
020 213 020	0	

```

020 214 176 NXTOUT,MOVAM /THEN START PUNCHING OUT THE
020 215 315      CALL /CONTENTS OF MEMORY ADDRESSED BY
                   H&L
020 216 251      BYTOUT
020 217 020      0
020 220 043      INXH
020 221 033      DCXD /ANY MORE DATA TO BE PUNCHED OUT?
020 222 172      MOVAD
020 223 263      ORAE
020 224 302      JNZ /YES,GET THE NEXT MEMORY LOCATION
020 225 214      NXTOUT/NO,THEN PUNCH OUT TRAILER AND
020 226 020      0 /RETURN TO THE COMMAND DECODER
020 227 315      CALL
020 230 235      LDDR
020 231 020      0
020 232 303      JMP
020 233 045      QUEST2
020 234 020      0
020 235 016 LDDR, MVIC
020 236 144      144 /C = 144 = 100 DECIMAL = 10" OF LEADER
020 237 076      MVIA
020 240 200      200 /CODE FOR LEADER AND TRAILER
020 241 315      CALL
020 242 336      TTYOUT/PUNCH THE 200 CODE
020 243 021      0
020 244 015      DCRC /10" OF LEADER OR TRAILER YET.?
020 245 302      JNZ /NO,PUNCH SOME MORE
020 246 237      LDDR + 2
020 247 020      0
020 250 311      RET /YES,RETURN

020 251 117 BYTOUT,MOVCA /DIVIDE AN 8 BIT BYTE INTO
020 252 346      ANI /A 2 BIT AND A 6 BIT BYTE
020 253 600      300
020 254 007      RLC
020 255 007      RLC
020 256 315      CALL /PUNCH OUT THE 2 MSB'S
020 257 336      TTYOUT
020 260 021      0

```

```

020 261 171      MOVAC
020 262 346      ANI      /THEN PUNCH OUT THE 6 LSB,S
020 263 077      077
020 264 303      JMP
020 265 336      TTYOUT
020 266 021      0

```

/A "K" TYPED IN MEANS TO REMOVE THE BREAKPOINT.
 /A "X" TYPED IN MEANS TO CONTINUE EXECUTION
 /A "S" TYPED IN MEANS TO SINGLE STEP

/SINCE THESE ARE COMMANDS WHICH REQUIRE THE
 /USE OF THE BREAKPOINT, DBUG CHECKS TO SEE
 /WHETHER THE USER HAS SET A BREAKPOINT
 /SOMEPLACE. IF ONE HAS NOT BEEN SET, THEN
 /WE CANNOT EXECUTE THESE COMMANDS.

```

020 267 137 NOPUN, MOVEA /SAVE THE CHARACTER IN E
020 270 376 BCS,      CPI      /S IS FOR SINGLE STEP
020 271 123      "S"
020 272 312      JZ      /IT WAS A S, EXECUTE 1 INSTRUCTION !
020 273 134      STEP
020 274 023      0
020 275 376      CPI      /X IS FOR CONTINUE(FULL SPEED)
020 276 130      "X"      /PROGRAM EXECUTION
020 277 312      JZ      /IT WAS A X, CONTINUE EXECUTION
020 300 074      CONTIN
020 301 023      0
020 302 376      CPI      /K IS FOR REMOVE THE LAST BREAKPOINT
020 303 113      "K"      /(<THE USER HAS FOUND A BETTER PLACE)
020 304 302      JNZ      /NOT A K
020 305 331      NOBCS   /NOT S, K OR X, MAYBE ITS AN OCTAL
                        NUMBER
020 306 020      0
020 307 052      LHLD   /A "K" WAS TYPED TO REMOVE A BREAKPO
                        INT
020 310 300      BRKADD /NOW SEE IF THERE IS ONE TO REMOVE !
020 311 003      0
020 312 176      MOVAM  /IS THERE A BREAKPOINT IN MEMORY.

```

020 313 376	CPI	/TO BE REMOVED ?
020 314 377	377	
020 315 302	JNZ	/NO,GO BACK TO THE COMMAND DECODER
020 316 035	QUEST +1	/SO IT'S NOT A VALID COMMAND.
020 317 020	0	
020 320 315	CALL	/IT WAS A K,TAKE THE CONTENTS OF "TMP"
020 321 177	RSTRE	/AND PUT IT BACK IN THE USER'S PROGRAM
020 322 023	0	/USING"BRKADD"AS THE ADDRESS.
020 323 315	CALL	/SINCE THE BREAKPOINT HAS BEEN REMOVED
020 324 240	ZEROIT	/WE HAVE TO RESET BRKADD TO 377 377
020 325 023	0	/TO PREVENT THE USE OF K,X OR S.
020 326 303	JMP	
020 327 045	QUERST2	/NOW GET ANOTHER COMMAND.
020 330 020	0	
020 331 315 NOBCS,	CALL	/IT WAS A VALID OCTAL NUMBER,SO
020 332 107	SPCOCT	/CONVERT THE ASCII TO OCTAL
020 333 021	0	/(THERE MUST BE 3 DIGITS TYPED IN)
020 334 123	MOVDE	/SAVE THE HI ADDRESS IN D
020 335 315	CALL	/NOW GET THE 3 DIGIT LO ADDRESS
020 336 122	OCTIN	/ON RETURNING,IT IS IN E
020 337 021	0	
020 340 353	XCHG	/THE ADDRESS IS NOW IN H&L
020 341 315	CALL	/NOW THAT AN ADDRESS HAS BEEN SPECIFIED,
020 342 331	TTYIN	/SEE WHAT THE USER WANTS TO DO AT
020 343 021	0	/THAT ADDRESS!
020 344 376	CPI	
020 345 107	"G"	/G = GO,BEGINNING AT THE USER'S ADDRESS
020 346 302	JNZ	/A G WAS NOT TYPED IN,TRY A B
020 347 365	NOGO	
020 350 020	0	
020 351 315	CALL	/PRINT OUT A CR,LF AFTER THE G
020 352 075	CRLF	/WAS TYPED IN
020 353 021	0	
020 354 257	XRAA	/SET A-E TO 000

020 355 107	MOVBA	
020 356 117	MOVCA	
020 357 127	MOVDA	
020 360 137	MOVEA	
020 361 345	PUSHH	/PUSH THE ADDRESS ON THE STACK
020 362 147	MOVHA	/THEN SET H&L TO 000
020 363 157	MOVLA	
020 364 311	RET	/POP THE USER'S ADDRESS INTO THE /PROGRAM COUNTER, AND OFF YOU GO.
020 365 376	NOGO, CPI	/B AFTER AN ADDRESS = SET A BREAKPOINT.
020 366 102	"B"	
020 367 312	JZ	/IT WAS A B, SO SET UP THE BREAKPOINT.
020 370 376	BREAK	
020 371 021	0	
020 372 376	CPI	/L = LIST THE CONTENTS OF MEMORY
020 373 114	"L"	/BEGINNING AT THE USER
020 374 312	JZ	/SPECIFIED ADDRESS.
020 375 200	LIST	
020 376 021	0	
020 377 376	CPI	/A "/" MEANS TYPE OUT THE
021 000 057	"/"	/CONTENTS OF MEMORY.
021 001 302	JNZ	
021 002 035	QUEST+1	/NOT A G, B, L OR / SO TYPE OUT
021 003 020	0	/A ? AND GET ANOTHER COMMAND.
021 004 315	CALL	/WE TYPED A SLASH SO PUT OUT A SPACE
021 005 362	SPC	
021 006 021	0	
021 007 176	NXTLOC, MOVAM	/GET THE CONTENTS OF MEMORY
021 010 315	CALL	
021 011 234	OCTOUT	/PRINT IT OUT AS A 3
021 012 021	0	/DIGIT OCTAL NUMBER
021 013 315	CALL	/DID THE USER TEAN TYPE IN A
021 014 317	TTYI	/CR, LF OR AN OCTAL # ?
021 015 021	0	
021 016 346	ANI	/MASK OUT ANY PARITY BIT
021 017 177	177	
021 020 376	CPI	

021 021 015	015	/CR = RETURN TO THE COMMAND DECODER
021 022 312	JZ	
021 023 045	QUEST2	
021 024 020	0	
021 025 376	CPI	
021 026 012	012	/LF = CONTENTS OF THE NEXT MEMORY LOCATION
021 027 302	JNZ	/ANOTHER OCTAL NUMBER WAS TYPED IN
021 030 044	CNT	/(NEW CONTENTS OF THE SAME LOCATION)
021 031 021	0	
021 032 315	NXTLN, CALL	/IT WAS A LE,SO PRINT OUT THE
021 033 075	CRLF	
021 034 021	0	
021 035 043	INXH	
021 036 315	CALL	/ADDRESS AND CONTENTS OF THE NEXT
021 037 352	HLSLSH	/CONSECUTIVE MEMORY LOCATION
021 040 021	0	/HLSLSH = H & L THEN A /AND SPACE.
021 041 303	JMP	
021 042 007	NXTLOC	/NOW TYPE OUT THE CONTENTS OF
021 043 021	0	/THE NEXT LOCATION
021 044 315	CNT, CALL	/OUTPUT THE FIRST CHARACTER(NUMBER)
021 045 336	TTYOUT	
021 046 021	0	
021 047 315	CALL	GO TO THE OCTAL INPUT ROUTINE
021 050 107	SPCOCT	
021 051 021	0	
021 052 163	MOVME	/SAVE THE NUMBER INPUT
021 053 315	CALL	/SEE IF A CR,LF OR OCTAL
021 054 317	TTYI	/NUMBER WAS THEN TYPED IN
021 055 021	0	
021 056 346	ANI	/MASK OUT ANY PARITY BIT
021 057 177	177	
021 060 376	CPI	
021 061 015	015	/CR = RETURN TO THE COMMAND DECODER
021 062 312	JZ	
021 063 045	QUEST2	
021 064 020	0	
021 065 376	CPI	

021 066 012 012
 021 067 302 JNZ /IN WASN'T A LF,IT MUST BE
 012 070 044 CNT /NEW CONTENTS AGAIN ;
 021 071 021 0
 021 072 303 JMP
 021 073 032 NXTLN / A LF WAS TYED IN,TYPE OUT THE
 021 074 021 0 /NEXT MEM.LOCATION AND ITS CONTENTS

021 075 076 CRLF, MVIA /TYPE OUT A CR & LF
 021 076 215 215
 021 077 315 CALL
 021 100 336 TTYOUT
 021 101 021 0
 021 102 076 MVIA
 021 103 212 212
 021 104 303 JMP
 021 105 336 TTYOUT
 021 106 021 0

/THIS IS THE OCTAL INPUT ROUTINE

021 107 036 SPCOCT, MVIE /E IS A TEMPORARY STORAGE REGISTER
 021 110 000 000
 021 111 016 MVIC /C IS A DIGIT INPUT COUNTER
 021 112 003 003
 021 113 303 JMP
 021 114 131 NXTOCT+3
 021 115 021 0

 021 116 315 TWOOCT,CALL /GET ONE THREE DIGIT OCTAL NUMBER
 021 117 122 OCTIN
 021 200 21 0
 021 121 123 MOVDE /SAVE THE VALUE IN"D"
 021 122 257 OCTIN, XRAA
 021 123 137 MOVEA
 021 124 016 MVIC
 021 125 003 003
 021 126 315 NXTOCT,CALL /GET A TTY CHARACTER
 021 127 331 TTYIN

021 130 021	0
021 131 376	CPI /AND SEE IF IT IS A VALID OCTAL #
021 132 060	060 /IF IT ISN'T, TYPE A ?
021 133 332	JC
021 134 034	QUEST
021 135 020	0
021 136 376	CPI
021 137 070	070
021 140 322	JNC
021 141 034	QUEST
021 142 020	0
021 143 346	ANI /MASK OUT ALL BUT THE 3 LSB'S
021 144 007	007
021 145 107	MOVBA /SAVE THE # IN B
021 146 173	MOVAE /GET THE PREVIOUS # (INITIALLY = 0)
021 147 007	RLC /ROTATE IT INTO THE 3 MIDDLE BITS.
021 150 007	RLC
021 151 007	RLC
021 152 200	ADDB /ADD THE # JUST INPUT
021 153 137	MOVEA /AND SAVE IT IN E
021 154 015	DCRC /3 DIGITS YET ?
021 155 302	JNZ /NO, GET ANOTHER 1
021 156 126	NXTOCT
021 157 021	0
021 160 303	JMP /YES, THEN TYPE OUT A SPACE.
021 161 362	SPC
021 162 021	0
021 163 000	0
021 164 000	0
021 165 000	0
021 166 000	0
021 167 000	0
021 170 000	0
021 171 000	0
021 172 000	0
021 173 000	0
021 174 000	0
021 175 000	0
021 176 000	0

/L = LIST THE CONSECUTIVE MEMORY LOCATIONS
/AND THEIR CONTENTS UNTIL THE USER PRESSES
/A PRINTING TELETYPE KEY.

021 200 315 LIST, CALL /TYPE A CR & LF
021 201 075 CRLF
021 202 021 0
021 203 315 CALL /THEN THE H & L ADDRESS, A SLASH
021 204 352 HLSLSH /AND A SPACE
021 205 021 0
021 206 176 MOVAM /GET THE CONTENTS OF MEMORY
021 207 315 CALL /AND PRINT IT OUT.
021 210 234 OCTOUT
020 211 021 0
021 212 043 INXH /INCREMENT THE MEMORY POINTER
021 213 333 IN /ANY TELETYPE KEY PRESSED YET ?
021 214 021 021 /TTY SENSE REGISTER
021 215 346 ANI
021 216 001 001
021 217 312 JZ /NO, LIST OUT THE NEXT LOCATION
021 220 200 LIST
021 221 021 0
021 222 333 IN /YES, INPUT THE TERMINATING
021 223 020 020 /CHARACTER
021 224 303 JMP
021 225 045 QUEST2 /AND GO TO THE COMMAND DECODER
021 226 020 0

/TYPE OUT THE CONTENTS OF H & L AS 2
/3 DIGIT OCTAL NUMBERS, WITH A SPACE AFTER
/THE HI AND LO ADDRESS.

021 227 174 HLOUT, MOVAH
021 230 315 CALL
021 231 234 OCTOUT
021 232 021 0
021 233 175 MOVAL

021 234 117	OCTOUT,MOVCA	
021 235 346	ANI	
021 236 300	300	
021 237 007	RLC	
021 240 007	RLC	
021 241 306	ADI	/YOU ADD 260 TO MAKE IT AN ASCII #
021 242 260	260	
021 243 315	CALL	
021 244 336	TTYOUT	
021 245 021	0	
021 246 171	MOVAC	
021 247 346	ANI	
021 250 070	070	
021 251 017	RRC	
021 252 017	RRC	
021 253 017	RRC	
021 254 306	ADI	
021 255 260	260	
021 256 315	CALL	
021 257 336	TTYOUT	
021 260 021	0	
021 261 171	MOVAC	
021 262 346	ANI	
021 263 007	007	
021 264 306	ADI	
021 265 260	260	
021 266 315	CALL	
021 267 336	TTYOUT	
021 270 021	0	
021 271 303	JMP	
021 272 362	SPC	
021 273 021	0	
021 274 323	READ, OUT	/PULSE THE READER CONTROL RELAY
021 275 021	021	
021 276 000	NOP	
021 277 000	NOP	
021 300 000	NOP	
021 301 000	NOP	

021 302 000	NOP	
021 303 000	NOP	
021 304 000	NOP	
021 305 000	NOP	
021 306 000	NOP	
021 307 000	NOP	
021 310 000	NOP	
021 311 000	NOP	
021 312 000	NOP	
021 313 000	NOP	
021 314 000	NOP	
021 315 000	NOP	
021 316 000	NOP	
021 317 333	TTYI, IN	/HAS A CHARACTER BEEN RECEIVED YET?
021 320 021	021	
021 321 346	ANI	
021 322 001	001	
021 323 312	JZ	/NO,KEEP WAITING FOR THE FLAG
021 324 317	TTYI	
021 325 021	0	
021 326 333	IN	/YES,THEN INPUT IT
021 327 020	020	
021 330 311	RET	
021 331 315	TTYIN, CALL	/GET A TELETYPE CHARACTER
021 332 317	TTYI	
021 333 021	0	
021 334 346	ANI	/AND THEN ECHO IT
021 335 177	177	
021 336 107	TTYOUT,MOVBA	/SAVE THE CHARACTER TO BE PRINTED IN B
021 337 333	IN	/IS THE TRANSMITTER READY YET ?
021 340 021	021	
021 341 346	ANI	
021 342 004	004	
021 343 312	JZ	/NO,KEEP WAITING
021 344 337	TTYOUT+1	
021 345 021	0	
021 346 170	MOVAB	/YES,GET THE CHARACTER

021 347 323 OUT /AND TRANSMIT IT.
021 350 020 020
021 315 311 RET

021 352 315 HLSLSH, CALL
021 353 227 HLOUT /TYPE OUT H & L, THEN A SPACE
021 354 021 0
021 355 076 MVIA /THEN TYPE A"/"
021 356 257 257
021 357 315 CALL
021 360 336 TTYOUT
021 361 021 0

/PRINT OUT SPACES, THE NUMBER OF WHICH
/IS STORED IN C.

021 362 016 SPC, MVIC
021 363 001 001
021 364 076 MORSPC, MVIA
021 365 240 240 /ASCII SPACE
021 366 315 CALL
021 367 336 TTYOUT
021 370 021 0
021 371 015 DCRC /ANYMORE TO PRINT ?
021 372 302 JNZ /YES, PRINT ANOTHER 1
021 373 364 MORSPC
021 374 021 0
021 375 311 RET /NO, THEN RETURN

021 376 315 BREAK, CALL /THE USER WANTS TO PUT A BREAKPOINT
021 377 004 BRK /IN A PROGRAM
022 000 022 0
022 001 303 JMP
022 002 045 QUEST2
022 003 020 0

022 004 042 BRK, SHLD /SAVE THE ADDRESS OF THE BREAK-
022 005 300 BRKADD/POINT ADDRESS IN BRKADD.
022 006 003 0


```

022 007 353      XCHG  /NOW WE WANT TO DUPLICATE PART OF
022 010 041      LXIH   /USER'S PROGRAM, STARING A THE
022 011 304      TMP    /BREAKPOINT ADDRESS, DOWN AT "TMP"
022 012 003      0
022 013 032 BREAK1, LDAXD
022 014 107      MOVBA
022 015 076      MVIA   /WRITE A RST7 INTO THE USER'S PROGRAM
022 016 377      377    /THIS IS A RST7 INSTRUCTION
022 017 022      STAXD
022 020 160      MOVMB
022 021 043      INXH
022 022 023      INXD
022 023 032      LDAXD
022 024 167      MOVMA
022 025 043      INXH
022 026 023      INXD
022 027 032      LDAXD
022 030 167      MOVMA
022 031 311      RET     /WE HAVE DONE 3 MEMORY LOCATIONS

```

/WE "HIT" THE RST7 IN THE USER'S PROGRAM AND
 /WE GET TO ENTRY BY THE JUMP INSTRUCTION
 STORED

/AT LOC.000 070. THE RST7 MAY BE CHANGED
 /AT THIS POINT, ALL OF THE REGISTERS
 /AND THE STACK HAVE USER VALUES IN THEM
 /SO DBUG HAS TO PRESERVE TEEM.

```

022 032 042 ENTRY, SHLD  /SAVE H&L IN "TEMPO"
022 033 315      TEMPO
022 034 003      0
022 035 365      PUSHPSW
022 036 341      POPH   /GET THE FLAGS AND A IN H&L
022 037 042      SHLD   /NOW SAVE THEM IN "FLAG"
022 040 317      FLAG
022 041 003      0
022 042 041      LXIH   /NOW DESTROY THE RETURN ON THE
                   STACK
022 043 002      002    /DUE TO THE RST INSTRUCTION AND

```

```

022 044 000          000    /GET THE STACK POINTER IN H&L
022 045 071 SENTRY, DADSP
022 046 042          SHLD   /SAVE THE USER'S STACK IN "USERSK"
022 047 313          USERSK
022 050 003          0
022 051 061          LXISP  /NOW SET THE SP SO DEBUG CAN USE IT
022 052 376          STACK
022 053 003          0
022 054 052          LHL   /GET H&L BACK INTO H&L FROM "TEMPO"
022 055 315          TEMPO
022 056 003          0
022 057 345          PUSHH  /PUSH B-H ONTO DEBUG'S STACK
022 060 325          PUSH   PUSH
022 061 305          PUSH   PUSH
022 062 052          LHL   /NOW GET THE FLAGS AND A INTO H&L
022 063 317          FLAG
022 064 003          0
022 065 345          PUSHH  /AND PUSH THEM ON THE STACK
022 066 052          LHL   /GET THE USER SELECTED BREAKPOINT
022 067 300          BRKADD /ADDRESS AND TYPE IT OUT SO WE DON'T
022 070 003          0      /FORGET WHAT IT WAS.
022 071 315          CALL
022 072 227          HLOUT
022 073 021          0
022 074 072          LDA    /GET THE USER INSTRUCTION AT "TMP"
022 075 304          TMP
022 076 003          0
022 077 107          MOVBA  /AND SEE IF IT IS EXECUTABLE.
022 100 376          CPI
022 101 303          303   /CAN'T DO A JUMP
022 102 312          JZ
022 103 247          NOGOOD
022 104 022          0
022 105 376          CPI
022 106 315          315   /CAN'T CALL ANY SUBROUTINES
022 107 312          JZ
022 110 247          NOGOOD
022 111 022          0
022 112 376          CPI

```

022 113 311	311	/RETURN
022 114 312	JZ	
022 115 247	NOGOOD	
022 116 022	0	
022 117 376	CPI	
022 120 351	351	/PCHL
022 121 312	JZ	
022 122 247	NOGOOD	
022 123 022	0	
022 124 376	CPI	
022 125 333	333	/OUTPUT INSTRUCTION IS A 2 BYTE INSTR.
022 126 312	JZ	
022 127 235	IMMED	
022 130 022	0	
022 131 376	CPI	
022 132 323	323	/AND SO ARE INPUT INSTRUCIONS.
022 133 312	JZ	
022 134 235	IMMED	
022 135 022	0	
022 136 346 NO300,	ANI	/IT WASN'T 1 OF THOSE, TRY THESE.
022 137 307	307	
022 140 376	CPI	
022 141 306	306	
022 142 312	JZ	
022 143 235	IMMED	
022 144 022	0	
022 145 376	CPI	
022 146 302	302	/CONDITIONAL JUMPS
022 147 312	JZ	
022 150 247	NOGOOD	
022 151 022	0	
022 152 376	CPI	
022 153 304	304	/CONDITIONAL CALLS
022 154 312	JZ	
022 155 247	NOGOOD	
022 156 022	0	
022 157 376	CPI	
022 160 300	300	/CONDITIONAL RETURES
022 161 312	JZ	

022 162 247	NOGOOD	
002 163 022	0	
022 164 376	CPI	
022 165 307	307	/RESTARTS
022 166 312	JZ	
022 167 247	NOGOOD	
022 170 022	0	
022 171 376	CPI	
022 172 006	006	/IMMEDIATE MOVES
022 173 312	JZ	
022 174 235	IMMED	
022 175 022	0	
022 176 376	CPI	
022 177 001	001	/LOAD IMMEDIATE REGISTER PAIR
022 200 312	JZ	
022 201 224	IMMSL	
022 202 022	0	
022 203 376	CPI	
022 204 002	002	/STA,LDA,SHLD OR LHLD
022 205 312	JZ	
022 206 263	IMMSL2	
022 207 022	0	
022 210 041 SING,	LXIH	/IT WAS SINGLE BYTE INSTRUCTION
022 211 000	000	/SO WE WRITE 2 NOPs IMMEDIATELY
022 212 000	000	/AFTER THE INSTRUCTION.
022 213 042	SHLD	
022 214 305	TMP + 1	
022 215 003	0	
022 216 052	LHLD	/SET H&L = TO THE CONTENTS OF "BRKADD"
022 217 300	BRKADD	
022 220 003	0	
022 221 303	JMP	
022 222 276	ONEMOR	
022 223 022	0	
022 224 170 IMMSL1,	MOVAB	/IS THE INSTRUCTIONS REALLY A
022 225 346	ANI	/SINGLE BYTE OR 3 BYTE?
022 226 010	010	
022 227 302	JNZ	/IF A = 010,ITS A SINGLE BYTE

022 230 210	SING
022 231 022	0
022 232 303	JMP /IF A = 000,ITS A 3 BYTE
022 233 271	THREBY
022 234 022	0
022 235 257	IMMED, XRAA /IMMEDIATE AND I-O INSTRUCTIONS
022 236 062	STA /ARE TWO BYTE INSTRUCTIONS
022 237 306	TMP + 2 /SO WE SAVE 1 NOP AFTER THE
022 240 003	0 /INSTRUCTION.
022 241 052	LHLD
022 242 300	BRKADD
022 243 003	0
022 244 303	JMP
022 245 275	TWOMOR
022 246 022	0
022 247 052	NOGOOD,LHLD /IF THE BREAPOINT WAS PLACED ON A
022 250 300	BRKADD/NONEXECUTABLE INSTRUCTION,WE RE-
022 251 003	0 /MOVE THE RST7 FROM THE USER'S
022 252 042	SHLD /PROGRAM AND GO TO THE COMMAND
022 253 302	NEWADD/DECODER
022 254 003	0
022 255 315	CALL
022 256 177	RSTRE
022 257 023	0
022 260 303	JMP
022 261 040	QUEST + 4
022 262 020	0
022 263 170	IMMSL2, MOVAB /IS IT REALLY A STA,LDA,SHLD OR LHLD?
022 264 376	CPI
022 265 042	042
022 266 332	JC /NO,THEN IT MUST BE A SINGLE BYTE.
022 267 210	SING
022 270 022	0
022 271 052	THREBY,LHLD
022 272 300	BRKADD
022 273 003	0
022 274 043	INXH
022 275 043	TWOMOR,INXH

```

022 276 043 ONEMOR,INXH
022 277 042      SHLD    /STORE THE ADDRESS OF THE NEXT
022 300 302      NEWADD/INSTRUCTION
022 301 003      0
022 302 361      POPPSW /GET BACK ALL THE USER'S REGISTERS
022 303 301      POPB
022 304 321      POPD
022 305 341      POPH
022 306 042      SHLD    /SAVE H&L IN "TEMPO"
022 307 315      TEMPO
022 310 003      0
022 311 052      LHLD    /SET H&L WITH THE USER'S STACK
                        POINTER
022 312 313      USERSK
022 313 003      0
022 314 371      SPHL    /NOW SET THE SP WITH THAT VALUE
022 315 052      LHLD    /NOW GHT H&L BACK TO WHAT THEY
                        WERE
022 316 315      TEMPO
022 317 003      0
022 320 303      JMP     /NOW DO THE 1,2 OR 3 BYTE INSTRUCTION
022 321 304      TMP     /STORED AT "TMP"(WE MAY ALSO DO
022 322 003      0       /1 OR 2 NOP'S).

```

/AFTER EXECUTING THE INSTRUCTION AT "TMP"
 /WE JUMP BACK TO HERE. THE CONTENTS OF
 /THE REGISTERS MUST BE SAVED AGAIN,SP'S
 /SWITCHED ETC. BEFORE WE CAN TYPE OUT THE
 /CONTENTS OF THE REGISTERS.

```

022 323 024 EXECUT,SHLD /FROM "TMP" WE JUMP TO HERE.
022 324 315      TEMPO  /SAVE H&L IN "TEMPO"
022 325 003      0
022 326 365      PUSHPSW
022 327 341      POPH
022 330 042      SHLD    /SAVE THE FLAGS AND A IN "FLAG"
022 331 317      FLAG
022 332 003      0
022 333 041      LXIH    /SET H&L = TO 000

```

022 334 000	0
022 335 000	0
022 336 071	DADSP /PUT THE USER'S SP INTO H&L
022 337 042	SHLD /AND SAVE IT IN "USERSK"
022 340 313	USERSK
022 341 003	0
022 342 061	LXISP /SET UT A SP FOR DEBUG TO USE
022 343 376	STACK
022 344 003	0
022 345 052	LHLD /SET H&L TO WHAT THEY WHERE
022 346 315	TEMPO
022 347 003	0
022 350 345	PUSHH /SAVE B-H ON THE STACK
022 351 325	PUSHD
022 352 305	PUSHB
022 353 052	LHLD /GET THE FLAGS AND A INTO H&L
022 354 317	FLAG
022 355 003	0
022 356 345	PUSHH /AND PUT THEM ON THE STACK ALSO.
022 357 315	CALL /TYPE OUT A CR & LF
022 360 075	CRLF
022 361 021	0
022 362 041	LXIH /DECREMENT THE REGISTER LABEL COUNTER
022 363 312	LAB
022 364 003	0
022 365 065	DCRM
022 366 314	CZ /IF 0,TYPE OUT THE REGISTER LABELS
022 367 262	LABEL
022 370 023	0
022 371 041	LXIH
022 372 000	000
022 373 000	000
022 374 071	DADSP /SET H&L = TO THE SP
022 375 136	MOVEM /GET THE FLAG WORD
022 376 315	CALL /AND DISSASSEMBLE IT INTO 1'S & 0'S
022 377 207	BIT
023 000 023	0
023 001 043	INXH

023 002 176	MOVAM /NOW GET THE A REGISTER
023 003 315	CALL /AND TYPE IT OUT AS A 3 DIGIT OCTAL #
023 004 234	OCTOUT
023 005 021	0
023 006 026	MVID /NOW WE GET THE OTHER REGISTERS
023 007 003	003 /AND TYPE OUT THEIR OCTAL VALUES
023 010 036	TWOTIM, MVIE
023 011 002	002
023 012 043	INXH
023 013 043	INXH
023 014 176	MOR1, MOVAM
023 015 315	CALL
023 016 234	OCTOUT
023 017 021	0
023 020 053	DCXH
023 021 035	DCRE
023 022 302	JNZ
023 023 014	MOR1
023 024 023	0
023 025 043	INXH
023 026 043	INXH
023 027 025	DCRD /ANYMORE REGISTER PAIRS ?
023 030 302	JNZ /YES, DO ANOTHER
023 031 010	TWOTIM
023 032 023	0
023 033 126	MOVDM /NO, GET THE VALUES OF H&L INTO H&L
023 034 053	DCXH
023 035 136	MOVEM
023 036 353	XCHG
023 037 176	MOVAM /GET CNTS OF MEMORY ADDRESSED BY H & L
023 040 315	CALL /AND TYPE OUT ITS VALUE
023 041 234	OCTOUT
023 042 021	0
023 043 052	LHLD /SET H&L = TO THE USER'S SP
023 044 313	USERSK
022 045 003	0
023 046 315	CALL /AND TYPE OUT THE 2 OCTAL WORDS
023 047 227	HLOUT

023 050 021	0
023 051 043	INXH /GET THE HI OFF THE STACK
023 052 176	MOVAM
023 053 315	CALL /AND PRINT IT OUT
023 054 234	OCTOUT
023 055 021	0
023 056 053	DCXH
023 057 176	MOVAM /THEN GET THE LO OFF THE STACK
023 060 315	CALL /AND PRINT IT OUT
023 061 234	OCTOUT
023 062 021	0
023 063 315	CALL /PRINT A CR & LE AFTER ALL OF THIS
023 064 075	CRLF
023 065 021	0
023 066 315	CALL /REMOVE THE BREAKPOINT(RST7)
023 067 177	RSTRE /FROM THE USER'S PROGRAM
023 070 023	0
023 071 303	JMP /AND GO BACK TO THE COMMAND DECODER
023 072 045	QUESTZ
023 073 020	0

/IF WE TYPE A X TO CONTINUE, WE HAVE TO GET ALL
 /OF THE REGISTERS BACK THE WAY THEY WERE, WITH
 /THE VALUES IN THEM THAT THE USER ESTABLISHED,
 AL-
 /ONG WITH THE USERS'S STACK POINTER, AND
 THEN WE CAN USE THE CONTENTS OF "NEWADD"
 /AS THE ADDRESS FROM WHERE WE SHOULD
 CONTINUE THE
 /PROGRAMS EXECUTION.

023 074 052	CONTIN, LHLD
023 075 300	BRKADD/IS THERE A BREAKPOINT ADDRESS ?
023 076 003	0
023 077 043	INXH
023 100 174	MOVAM
023 101 265	ORAL
023 102 312	JZ /NO, BRKADD WAS SET TO 377 377
023 103 035	QUEST + 1

023 104 020	0
023 105 315	CALL /THERE IS AN ADDRESS,CONTINUE
023 106 075	CRLF
023 107 021	0
023 110 361	CNTIN1, POOPPSW/GET BACK A-H
023 111 301	POPB
023 112 321	POPD
023 113 341	POPH
023 114 042	SHLD /SAVE H&L IN"TEMPO"
023 115 315	TEMPO
023 116 003	0
023 117 052	LHLD /GET THE USER'S SP
023 120 313	USERSK
023 121 003	0
023 122 371	SPHL /AND PUD IT INTO THE SP
023 123 052	LHLD /GET H&L BACK THE WAY THEY SHOULD BE
023 124 315	TEMPO
023 125 003	0
023 126 345	PUSHH /PUT H&L ON THE STACK
023 127 052	LHLD /GET THE ADDRESS WHERE WE SHOULD NEWADD/CONTINUE PROGRAM EXECUTION
023 130 302	NEWADD/CONTINUE PROGRAM EXECUTION
023 131 003	0
023 132 343	XTHL /NEW ADDRESS ON STACK, H&L THE
023 133 311	RET /WAY THEY WERE. HERE WE GO....

/IF WE TYPE S FOR SINGLE STEP, WE WANT TO EXECUTE

/1 INSTRUCTION AND THEN SEE WHAT EFFECT IT HAD /ON THE REGISTERS, STACK POINTER, STACK OR MEMORY.

023 134 052	STEP, LHLD /SEE IF THERE IS A BREAKPOINT
023 135 300	BRKADD /ALREADY SET.
023 136 003	0
023 137 043	INXH
023 140 174	MOVAH
023 141 256	ORAL
023 142 312	JZ /IF NOT BREAKPOINT, H = L = 377

023 143 035	QUEST + 1/AFTER INXH, H = L = 000 AND WE ERROR
023 144 020	0
023 145 315	CALL /TYPE A SPACE AFTER THE S
023 146 362	SPC
023 147 021	0
023 150 052	LHLD /GET THE ADDRESS OF THE NEXT EX-
023 151 302	NEWADD/ECUTABLE INSTRUCTION.
023 152 003	0
023 153 315	CALL /SET A BREAKPOINT AT THIS NEW
	ADDRESS
023 154 004	BRK
023 155 022	0
023 156 361	POPPSW /GET THE REGISTERS AND SP BACK
023 157 301	POPB /TO WHAT THEY SHOULD BE
023 160 321	POPD
023 161 341	POPH
023 162 042	SHLD
023 163 315	TEMPO
023 164 003	0
023 165 052	LHLD
023 166 313	USERSK
023 167 003	0
023 170 371	SPHL
023 171 041	LXIH
023 172 000	0
023 173 000	0
023 174 303	JMP /THEN JUMP TO THE BEGINNING OF
023 175 045	SENTRY /BREAKPOINT ROUTINE
023 176 022	0
023 177 072	RSTRE, LDA /GET THE FIRST BYTE OF THE INSTRUCTI
	ON
023 200 304	TMP
023 201 003	0
023 202 052	LHLD /GET THE ADDRESS OF WHERE IT CAME
	FROM
023 203 300	BRKADD
023 204 003	0
023 205 167	MOVMA /PUT IT BACK IN THE USER'S PROGRAM
023 206 311	RET /WRITING OVER THE RST7 INSTRUCTION !

/THIS SUBROUTINE IS USED TO UNPACK THE FLAG
/REGISTER INTO A STRING OF 8 1'S AND 0'S.
/ENTER WITH THE WORD TO BE UNPACKED IN E

023 207 016 BIT, MVIC /C = THE ROTATE OR BIT COUNTER
023 210 010 010
023 211 173 NXTBIT, MOVAE /GET THE WORD
023 212 007 RLC /ROTATE 1 BIT LEFT INTO THE CARRY
023 213 137 MOVEA /AND SAVE THE WORD AGAIN
023 214 332 JC /IF THE CARRY IS SET, WE ROTATED
023 215 233 ONE /A 1 INTO IT, SO WE PRINT A 1.
023 216 023 0
023 217 076 MVIA /OTHERWISE, WE TYPE A 0
023 220 260 260
023 221 315 ONEOUT, CALL /PRINT THE CHARACTER
023 222 336 TTYOUT
023 223 021 0
023 224 015 DCRC /8 BITS YET ?
023 225 302 JNZ /NO, DO ANOTHR ONE
023 226 211 NXTBIT
023 227 023 0
023 230 303 JMP /YES, NOW PRINT A SPACE
023 231 362 SPC
023 232 021 0
023 233 076 ONE, MVIA
023 234 261 261
023 235 303 JMP
023 236 221 ONEOUT
023 237 023 0

/THIS CLEARS THE CONTENTS OF "BRKADD"

023 240 041 ZEROIT, LXIH
023 241 377 377 /SET BRKADD TO 377 377
023 242 377 377
023 243 042 SHLD
023 244 300 BRKADD
023 245 003 0
023 246 311 RET

/THIS DUPLICATES PORTIONS OF "BUF2"
/INTO R-W MEMORY

023 247 016 SETUP, MVIC
023 250 003 003
023 251 176 MOVAM
023 252 022 STAXD
023 253 043 INXH
023 254 023 INXD
023 255 015 DCRC
023 256 302 JNZ
023 257 251 SETUP+2
023 260 023 0
023 261 311 RET

/IF WE HAD DECREMENTED "LAB" TO 0, WE COME HERE.
/WE USE THE CONTENTS OF "REGLST"
/TO PRODUCE THE REGISTER LABELS. NOTICE THAT ANY
/NUMBER IN "REGLST" LESS THAN 010 (OCTAL), PRODUCES
/THAT NUMBER OF SPACES, EXCEPT 0, WHICH
TERMINATES
/THE OUTPUT.

023 262 066 LABEL, MVIM /SET THE LABEL COUNTER TO 5 AGAIN
023 263 005 005
023 264 041 LXIH
023 265 316 REGLST /H & L POINT TO "REGLST"
023 266 023 0
023 267 176 NXTLET, MOVAM /GET A "REGLST" TABLE CHARACTER
023 270 376 CPI /IS IT 000 ? (END OF THE TABLE ?)
023 271 000 0
023 272 310 RZ /YES. THEN RETURN
023 273 376 CPI /IS IT A NUMBER BELOW 010 ?
023 274 010 010 /IF SO, USE IT AS A SPACE COUNT
023 275 332 JC /YES, SO TYPE SOME SPACES
023 276 307 SPCIT
023 277 023 0
023 300 315 CALL /NONE OF THE ABOVE, JUST
023 301 336 TTYOUTIPRINT THE CHARACTER.
023 302 021 0

023 303 043	NXTLAB,INXH	/INCREMENT REGISTER PAIR H&L
023 304 303	JMP	/THEN GET AND INTERPRETE THE NEXT
023 305 267	NXTLET	/CHARACTER
023 306 023	0	
023 307 117	SPCIT, MOVCA	
023 310 315	CALL	
023 311 364	MORSPC	
023 312 021	0	
023 313 303	JMP	
023 314 303	NXTLAB	
023 315 023	0	
023 316 323	REGLST, 323	/S
023 317 332	332	/Z
023 320 001	001	/1 SPACE
023 321 261	261	/1
023 322 001	001	/1 SPACE
023 323 320	320	/P
023 324 001	001	/1 SPACE
023 325 262	262	/2 (4 BIT CARRY)
023 326 002	002	/2 SPACES
023 327 301	301	/A
023 330 003	003	/3 SPACES
023 331 302	302	/B
023 332 003	003	/3 SPACES
023 333 303	303	/C
023 334 003	003	/3 SPACES
023 335 304	304	/D
023 336 003	000	/3 SPACES
023 337 305	305	/E
023 340 003	003	/3 SPACES
023 341 310	310	/H
023 342 003	003	/3 SPACES
023 343 314	314	/L
023 344 003	003	/3 SPACES
023 345 315	315	/M
023 346 004	004	/4 SPACES
023 347 323	323	/S
023 350 001	001	/1 SPACE
023 351 320	320	/P

023 352 005	005	/5 SPACES
023 353 303	303	/C
023 354 001	001	/1 SPACE
023 355 323	323	/S
023 356 215	215	/CR
023 357 212	212	/LF
023 360 000	000	/MESSAGE TERMINATOR
023 361 303	BUFF2, JMP	/THIS IS WHAT GETS DUPLICATED
023 362 032	ENTRY	/IN RAM. THIS STARTS AT 000 070
023 363 022	0	
023 364 303	JMP	/THIS GOES TO 003 307
023 365 323	EXECUT	
023 366 022	0	
023 367 001	001	/THIS IS THE VALU EOF"LAB"
023 370 200	200	
023 371 003	003	

AIN	= 020 115	BRKADD	= 003 300	BYTE	= 020 130	BYTE1	= 020 133
BYTOUT	= 020 251	BCS	= 020 270	BREAK	= 021 376	BRK	= 022 004
BREAK1	= 022 013	BIT	= 023 207	BUFF2	= 023 361	CHKFRM	= 020 070
CNT	= 021 044	CRLF	= 021 075	CONTIN	= 023 074	CNTIN1	= 023 110
ENTRY	= 022 032	EXECUT	= 022 323	FLAG	= 003 317	HLOUT	= 021 227
HLSLSH	= 021 352	IMMSL1	= 022 224	IMMED	= 022 235	IMMSL2	= 022 262
LAB	= 003 312	LDDR	= 020 235	LIST	= 021 200	LABEL	= 023 264
MORSPC	= 021 364	MOR1	= 023 014	NEWADD	= 003 302	NOEND	= 020 107
NXTIN	= 020 107	NOREAD	= 020 143	NXTOUT	= 020 214	NOPUN	= 020 260
NOBCS	= 020 331	NOGO	= 020 365	NXTLOC	= 021 007	NXTLN	= 021 032
NXTOCT	= 021 126	NO300	= 022 136	NOGOOD	= 022 247	NXTBIT	= 023 212
NXTLET	= 023 267	NXTLAB	= 023 303	OCTIN	= 021 122	OCTOUT	= 021 231
ONEMOR	= 022 276	ONEOUT	= 023 221	ONE	= 023 233	PUNCH	= 020 153
QUEST	= 020 034	QUEST2	= 020 045	QUEST3	= 020 050	RDR	= 020 060
READ	= 021 274	RSTRE	= 023 177	REGLST	= 023 316	STACK	= 003 376
START	= 020 000	SPCOCT	= 021 107	SPC	= 021 362	SENTRY	= 022 045
SING	= 022 210	STEP	= 023 134	SETUP	= 023 247	SPCIT	= 023 307
TMP	= 003 304	TEMPO	= 003 315	TWOCT	= 021 116	TTYI	= 021 317
TTYIN	= 021 331	TTYOUT	= 021 336	THREBY	= 022 271	TWOMOR	= 022 275
TWOTIM	= 023 010	USERSK	= 003 313	VECT	= 000 070	ZEROIT	= 023 240

ERRORS DETECTED = 000

附 录 F

DEBUG 程序清单(16 进制)

```

/ * * ***** * *
/ * * * * * *
/ ***** *** **
/ * * * * * *
/ * * ***** * *
    
```

/ 这是 TYCHON DEBUG 的 1K 版本
 / 版本 3, 1977, 5, 1

```

*00 H 38 H
00 38 C3 VECT, JMP /当执行到 RST7 指令时, 8080 就指向这里,
00 39 1A ENTRY 并转回到 DEBUG。
00 3A 12 0

*03 H C0H
03 C0 00 BRKADD, 000 /这里存放用户插入的断点地址。
03 C1 00 000
03 C2 00 NEWADD, 000 /这里存放断点处理后接着要被执行的指令
03 C3 00 000 地址。
03 C4 00 TMP, 000 /用户程序中从断点地址开始的 3 个字节将
03 C5 00 000 被复制在这里。
03 C6 00 000
03 C7 C3 JMP
03 C8 D3 EXECUT /执行了一条指令后, 打印输出寄存器内容等。
03 C9 12 0
03 CA 00 LAB, 000 /寄存器标记计数器单元
03 CB 00 USERSK, 000 /用户栈指针保留单元
03 CC 00 000
03 CD 00 TEMPO, 000 /2 个暂存单元
03 CE 00 000
03 CF 00 FLAG, 000 /保留 A 寄存器和标志位的存贮单元
03 D0 00 000

*03 H FEH
03 FE 00 STACK, 000 /设置栈指针为该地址值
    
```

/这是 DEBUG 的启动地址!

*10 H 00 H

10 00 00	START,	NOP	/这 8 个单元可以用来对 USART 进行初始
10 01 00		NOP	化。
10 02 00		NOP	
10 03 00		NOP	
10 04 00		NOP	
10 05 00		NOP	
10 06 00		NOP	
10 07 00		NOP	
10 08 31		LXISP	
10 09 FE		STACK	(设置栈指针——译注)
10 0A 03		0	
10 0B 11		LXID	/置 DE 为 00 38
10 0C 38		VECT	
10 0D 00		0	
10 0E 21		LXIH	/将转至转移向量的地址值(标号为
10 0F F1		BUFF2	BUFF2)置入 HL
10 10 13		0	
10 11 CD		CALL	/把“JMP VECT”(13 F1开始——译注)
10 12 A7		SETUR	写入从 00 38开始的 RAM 中
10 13 13		0	
10 14 11		LXID	/置 DE 为 03 C7
10 15 C7		TMP+3	
10 16 03		000	
10 17 0E		MVIC	/将发送计数器(Transfer Counter)置为
			6, 供传送 JMP(3), LAB(1)和 USP(2)
			之用
10 18 06		006	
10 19 CD		CALL	/从 HL 指示的地址开始(13 F4——译注)传
			送 6 个字节到 DE 指示的地址空间中(03
			C7), 跳过 MVIC
10 1A A9		SETUP+2	003! (子程序 SETUP 中第一条指令——译
10 1B 13		0	注)
10 1C E1	QUEST,	POPH	/废除栈中的返回地址
10 1D CD		CALL	
10 1E 3D		CRLF	/打印一个回车换行
10 1F 11		0	
10 20 3E		MVIA	
10 21 BF		277	(是八位(带校验位)的 ASCII 码“?”——译注)

10 22	CD	CALL	
10 23	DE	TTYOUT	/然后打印一个问号?
10 24	11	0	
10 25	CD QUEST2,	CALL	/打印一个回车换行
10 26	3D	CRLF	
10 27	11	0	
10 28	CD QUEST3,	CALL	
10 29	D9	TTYIN	/取一个键盘字符(用户命令)
10 2A	11	0	(是一直处在等待打入中—译注)
10 2B	FE	CPI	
10 2C	52	"R"	/是用于读纸带的 R 命令?
10 2D	C2	JNZ	
10 2E	63	NOREAD	/不是 R, 试试是 P 否
10 2F	10	0	
10 30	CD RDR,	CALL	/是 R, 则从 TTY 阅读器读一个字符
10 31	BC	READ	
10 32	11	0	
10 33	FE	CPI	/读入的字符是带头(200)吗?
10 34	80	200	
10 35	CA	JZ	/是, 取下一个字符
10 36	30	RDR	
10 37	10	0	
10 38	FE CHKFRM,	CPI	/否, 是地址标志吗?(看看纸带记录)
10 39	40	100	
10 3A	CA	JZ	/是, 它是地址标志
10 3B	4D	AIN	
10 3C	10	0	
10 3D	FE	CPI	/是带尾吗?
10 3E	80	200	
10 3F	CA	JZ	/是, 返回到命令译码
10 40	25	QUEST2	
10 41	10	0	
10 42	CD NOEND,	CALL	/否, 那它一定是要保留的数据。把 2 位字节和 6
10 43	5B	BYTE1	位字节拼成一个 8 位字节。
10 44	10	0	
10 45	77	MOVMA	/把该字节保留在存贮器中
10 46	23	INXH	/修改地址准备下一个记录
10 47	CD NXTIN,	CALL	/取另一个纸带记录
10 48	BC	READ	

10 49	11	0	
10 4A	C3	JMP	
10 4B	38	CHKFRM	/重复读纸带
10 4C	10	0	
10 4D	CD	AIN, CALL	/找到地址标志, 那么下面 4 个记录表示地址高低位
10 4E	58	BYTE	注: 地址高——十六位地址的高八位,
10 4F	10	0	地址低——十六位地址的低八位。
10 50	67	MOVHA	/地址高存于 H 中
10 51	CD	CALL	/从纸带读二个记录
10 52	58	BYTE	
10 53	10	0	
10 54	6F	MOVLA	/把地址保留在 HL 中(地址低存于 L 中)
10 55	C3	JMP	
10 56	47	NXTIN	
10 57	10	0	

/纸带记录是这样的: 先穿出 2 个最大有效位, 然后再穿出剩下的 6 位

10 58	CD	BYTE, CALL	/取 2 个最大有效位
10 59	BC	READ	
10 5A	11	0	
10 5B	0F	BYTE1, RRC	/把它们移入最大有效位(D7, D6—译注)
10 5C	0F	RRC	
10 5D	4F	MOVCA	/把它们保留在 C 中
10 5E	CD	CALL	/取下一个纸带记录
10 5F	BC	READ	
10 60	11	0	
10 61	81	ADDC	/将最大有效位和最小有效位相拼
10 62	C9	RET	/带着 A 中的 8 位数返回
10 63	FE	NOREAD, CPI	
10 64	50	"P"	/P 命令, 用于穿纸带
10 65	C2	JNZ	/不是 P, 看看是否是正被用来指定地址的有效的
10 66	B7	NOPUN	16 进制数
10 67	10	0	
10 68	CD	PUNCH, CALL	/在 P 命令打入后, 打印一个回车换行
10 69	3D	CRLF	

10 6A	11	0	
10 6B	CD	CALL	/取文件开始地址
10 6C	4E	TWOHEX	
10 6D	11	0	
10 6E	EB	XCHG	/把该地址送入 HL
10 6F	CD	CALL	
10 70	3D	CRLF	
10 71	11	0	
10 72	CD	CALL	/取文件结束地址
10 73	4E	TWOHEX	
10 74	11	0	
10 75	7B	MOVAE	/计算将被穿孔输出的字节数
10 76	95	SUBL	
10 77	5F	MOVEA	
10 78	7A	MOVAD	
10 79	9C	SBBH	
10 7A	57	MOVDA	
10 7B	13	INXD	/并将 DE 增 1
10 7C	CD	CALL	/穿出 10 寸带头
10 7D	9D	LDDR	
10 7E	10	0	
10 7F	3E	MVIA	/穿出一个地址标志
10 80	40	100	
10 81	CD	CALL	
10 82	DE	TTYOUT	
10 83	11	0	
10 84	7C	MOVAH	
10 85	CD	CALL	/以一个 2 位字节和一个 6 位字节的形式穿出地址
10 86	A9	BYTOUT	高位
10 87	10	0	
10 88	7D	MOVAL	
10 89	CD	CALL	/以一个 2 位字节和一个 6 位字节的形式穿出地址
10 8A	A9	BYTOUT	低位
10 8B	10	0	
10 8C	7E	NXTOUT, MOVAM	/然后开始穿出由 HL 寻址的存储单元的内容
10 8D	CD	CALL	
10 8E	A9	BYTOUT	
10 8F	10	0	
10 90	23	INXH	

10 91 1B	DCXD	/是否还有数据要穿孔输出?
10 92 7A	MOVAD	
10 93 B3	ORAE	
10 94 C2	JNZ	/是, 取下一个存贮单元的内容
10 95 8C	NXTOUT	/否, 穿出带尾并返回到命令译码
10 96 10	0	
10 97 CD	CALL	
10 98 9D	LDDR	
10 99 10	0	
10 9A C3	JMP	
10 9B 25	QUEST2	(再等打入命令—译注)
10 9C 10	0	
10 9D 0E LDDR,	MVIC	
10 9E 64	144	/C = 144 = 100(10进制)即为 10 寸带头
10 9F 3E	MVIA	
10 A0 80	200	/带头和带尾的代码
10 A1 CD	CALL	
10 A2 DE	TTYOUT	/穿200这个代码
10 A3 11	0	
10 A4 0D	DCRC	/10寸带头或带尾到否?
10 A5 C2	JNZ	/否, 继续穿
10 A6 9F	LDDR+2	
10 A7 10	0	
10 A8 C9	RET	/是, 返回
10 A9 4F BYTOUT,	MOVCA	/把 8 位字节分解为 2 位字节和 6 位字节
10 AA E6	ANI	
10 AB C0	300	
10 AC 07	RLC	
10 AD 07	RLC	
10 AE CD	CALL	/穿出 2 个最大有效位
10 AE DE	TTYOUT	
10 B0 11	0	
10 B1 79	MOVAC	
10 B2 E6	ANI	/然后穿出 6 个最小有效位
10 B3 3F	077	
10 B4 C3	JMP	
10 B5 DE	TTYOUT	
10 B6 11	0	

/删去断点的方法是打入“K”命令

/连续执行的方法是打入“X”命令

/单步执行的方法是打入“S”命令

/由于这些命令都是要求使用断点的命令，所以 DBUG 要对用户是否已经建立了断点进行检查。如果断点还没有建立，那么就不能执行这些命令。

10 B7 5F	NOPUN, MOVEA	/把字符保留在 E 中
10 B8 FE	BCS, CPI	/S 命令, 用来步进程序
10 B9 53	“S”	
10 BA CA	JZ	/是 S 命令, 执行一条指令!
10 BB 5C	STEP	
10 BC 13	0	
10 BD FE	CPI	/X 命令, 用来连续(全速)执行程序
10 BE 58	“X”	
10 BF CA	JZ	/是 X 命令, 连续执行程序
10 C0 3C	CONTIN	
10 C1 13	0	
10 C2 FE	CPI	/K 命令, 用来删除最后一个断点(用户已经找到更
10 C3 4B	“K”	适当的地方来设置断点)
10 C4 C2	JNZ	/不是 K 命令
10 C5 D9	NOBCS	/不是 S, K, X 命令, 也许是一个 16 进制数
10 C6 10	0	
10 C7 2A	LHLD	/打入 K 命令来删除一个断点, 现在来看看断点是
10 C8 C0	BRKADD	否被删除了!
10 C9 03	0	
10 CA 7E	MOVAM	
10 CB FE	CPI	/在读/写存储器中还有断点吗?
10 CC FE	377	
10 CD C2	JNZ	/没有断点, 所以不能使用 S, K, X 命令
10 CE 1D	QUEST+1	
10 CF 10	0	
10 D0 CD	CALL	/是 K 命令, 把“TMP”中的内容取出送回到用户程
10 D1 7F	RSTRE	序, 地址值在“BRKADD”中。
10 D2 13	0	
10 D3 CD	CALL	/由于断点已被删除, 我们就必须把 BRKADD 中
10 D4 A0	ZEROIT	的内容复置为 377377, 来防止 K、X、S 命令的使
10 D5 13	0	用。

10 D6 C3	JMP	
10 D7 25	QUEST2	/现在取另一个命令
10 D8 10	0	
10 D9 CD NOBCS,	CALL	/它是一个有效的 16 进制数,因此把 A 中的 ASCII
10 DA 47	SPCHEX	码转换为16进制数(必须打入 3 个数字)。(纸带上
10 DB 11	0	是以八进制数格式其中一个为空格符,后二个十
		六进制数是有效的一译注)
10 DC 53	MOVDE	/把地址高保留在 D 中
10 DD CD	CALL	/现在取地址低(3 个数字)
10 DE 52	HEXIN	
10 DF 11	0	
10 E0 EB	XCHG	/地址现在在 HL 中
10 E1 CD	CALL	/现在,地址已经指定,看看用户想在那个地址干
10 E2 D9	TTYIN	些什么?
10 E3 11	0	
10 E4 FE	CPI	
10 E5 47	"G"	/G=GO,从用户指定的地址开始执行程序
10 E6 C2	JNZ	/打入的不是 G,试试 B
10 E7 F5	NOGO	
10 E8 10	0	
10 E9 CD	CALL	/在 G 命令打入后,打印输出回车换行
10 EA 3D	CRLF	
10 EB 11	0	
10 EC AF	XRAA	/将 A 到 E 的所有寄存器清为 0
10 ED 47	MOVBA	
10 EE 4F	MOVCA	
10 EF 57	MOVDA	
10 F0 5F	MOVEA	
10 F1 E5	PUSHH	/把用户的地址压入栈中
10 F2 67	MOVHA	/然后将HL清为 0
10 F3 6F	MOVLA	
10 F4 C9	RET	/将用户的运行地址从栈中弹出而送入程序计数器,
		并从这个地址开始继续执行用户程序。
10 F5 FE NOGO,	CPI	/B 命令,用来将断点设在某个地址上
10 F6 42	"B"	
10 F7 CA	JZ	/是 B 命令,那么建立断点
10 F8 FE	BREAK	
10 F9 11	0	
10 FA FE	CPI	/L 命令,用来列出从用户指定的地址开始的存储器

10 FB 4C	"L"	内容
10 FC CA	JZ	
10 FD 80	LIST	
10 FE 11	0	
10 FF FE	CPI	/"命令, 用来打印输出存贮器的内容
11 00 2F	"/"	
11 01 C2	JNZ	
11 02 1D	QUEST+1	/不是 G、B、L、/ 命令, 那么打印一个问号? 并
11 03 10	0	取另外一个命令
11 04 CD	CALL	/打入一个斜线符/, 输出一个空格
11 05 F2	SPC	
11 06 11	0	
11 07 7E	NXTLOC, MOVAM	/取存贮器内容(HL 中为打入的地址值—译注)
11 08 CD	CALL	
11 09 9C	HEXOUT	/把该内容作为一个 2 位的 16 进制数打印输出
11 0A 11	0	
11 0B CD	CALL	/用户打入的是回车、换行、还是一个 16 进制数 #?
11 0C CF	TTYI	
11 0D 11	0	
11 0E E6	ANI	
11 0F 7F	177	
11 10 FE	CPI	
11 11 0D	015	/CR, 返回到命令译码
11 12 CA	JZ	
11 13 25	QUEST2	
11 14 10	0	
11 15 FE	CPI	
11 16 0A	012	/LF, 列出下一个存贮单元的地址和内容
11 17 C2	JNZ	/另一个 16 进制数被打入(相同单元中的新内容)
11 18 24	CNT	
11 19 11	0	
11 1A CD	NXTLN, CALL	/是换行符 LF, 打印输出下一个存贮单元的地址
11 1B 3D	CRLF	和内容
11 1C 11	0	
11 1D 23	INXH	
11 1E CD	CALL	/打印输出下一个存贮单元的地址。HLSLSH = HL
11 1F EA	HLSLSH	寄存器对的内容, 再加上斜线符和空格符
11 20 11	0	
11 21 C3	JMP	

11 22	07	NXTLOC	/现在打印输出下一个单元的内容
11 23	11	0	
11 24	CD	CNT, CALL	/输出第一个字符(数)
11 25	DE	TTYOUT	
11 26	11	0	
11 27	CD	CALL	/进入 16 进制输入子程序
11 28	47	SPCHEX	
11 29	11	0	
11 2A	73	MOVME	/保留输入的数
11 2B	CD	CALL	/看看打入的字符是否是一个回车、换行或 16 进制
11 2C	CF	TTYI	数。如果是的, 输入该字符
11 2D	11	0	
11 2E	E6	ANI	
11 2F	7F	177	
11 30	FE	CPI	
11 31	0D	015	/CR, 返回到命令译码
11 32	CA	JZ	
11 33	25	QUEST2	
11 34	10	0	
11 35	FE	CPI	
11 36	0A	012	
11 37	C2	JNZ	/它不是换行符 LF, 那它一定是又一个新内容!
11 38	24	CNT	
11 39	11	0	
11 3A	C3	JMP	
11 3B	1A	NXTLN	/换行符 LF 被打入, 打印输出下一个存贮单元的地址
11 3C	11	0	和内容
11 3D	3E	CRLF, MVIA	/打印输出回车换行
11 3E	8D	215	
11 3F	CD	CALL	
11 40	DE	TTYOUT	
11 41	11	0	
11 42	3E	MVIA	
11 43	8A	212	
11 44	C3	JMP	
11 45	DE	TTYOUT	
11 46	11	0	

/这是一个 16 进制数输入程序

11 47	1E	SPCHEX, MVIE	/E 中是暂存器指针
11 48	00	000	
11 49	0E	MVIC	/C 中是位数输入计数器
11 4A	02	002	
11 4B	C3	JMP	
11 4C	59	NXTHEX+3	
11 4D	11	0	
11 4E	CD	TWOHEX, CALL	/取一个 2 位 16 进制数
11 4F	52	HEXIN	
11 50	11	0	
11 51	53	MOVDE	/把该数值保留在 D 中
11 52	AF	HEXIN XRAA	
11 53	5F	MOVEA	
11 54	0E	MVIC	
11 55	02	002	
11 56	CD	NXTHEX CALL	/取一个电传打字机字符
11 57	D9	TTYIN	
11 58	11	0	
11 59	FE	CPI	/并看看它是否是一个有效的 16 进制数#, 如果不是, 打印一个问号?
11 5A	30	060	
11 5B	DA	JC	
11 5C	1C	QUEST	
11 5D	10	0	
11 5E	FE	CPI	
11 5F	47	"G"	
11 60	D2	JNC	
11 61	1C	QUEST	(打入的数超越十六进制数范围就打一个问号"?", 等打新命令——译注)
11 62	10	0	
11 63	FE	CPI	
11 64	3A	":"	是":"
11 65	DA	JC	
11 66	6F	HEX09	
11 67	11	0	
11 68	FE	CPI	
11 69	41	"A"	是ASCII 码?
11 6A	DA	JC	

11 6B 1C	QUEST	
11 6C 10	0	
11 6D C6	ADI	
11 6E 09	011	/(大于9的十六进制ASCII码。变换成真十六进制数
11 6F E6 HEX09,	ANI	—译注)
11 70 0F	017	/(截取低四位,即2位十六进制数中的低位—译注)
11 71 47	MOVBA	
11 72 7B	MOVAE	/(E 中为上次打入的一十六进制数—译注)
11 73 07	RLC	
11 74 07	RLC	
11 75 07	RLC	
11 76 07	RLC	/(把十六进制数移位,即移入高位—译注)
11 77 80	ADDB	/(把 2 个十六进制数装在一个字节中,存E中
11 78 5F	MOVEA	—译注)
11 79 0D	DCRC	
11 7A C2	JNZ	
11 7B 56	NXTHEx	
11 7C 11	0	
11 7D C3	JMP	
11 7E F2	SPC	(印空格—译注)
11 7F 11	0	

/L = 列出连续的存贮地址及内容,直到用户撤了一个 TTY 键

11 80 CD LIST,	CALL	/打印回车换行
11 81 3D	CRLF	
11 82 11	0	
11 83 CD	CALL	/然后打印 HL 中的地址,一个斜线符和一个空格
11 84 EA	HLSLSH	
11 85 11	0	
11 86 7E	MOVAM	/取该地址中的内容
11 87 CD	CALL	/打印输出该内容
11 88 9C	HEXOUT	
11 89 11	0	
11 8A 23	INXH	/存贮器指针增 1
11 8B DB	IN	/撤过 TTY 键否?
11 8C 11	021	/TTY 读出寄存器的口子号
11 8D E6	ANI	
11 8E 01	001	

11 8F CA	JZ	/否, 列出下一单元的地址和内容
11 90 80	LIST	
11 91 11	0	
11 92 DB	IN	/是, 输入结束字符
11 93 10	020	
11 94 C3	JMP	
11 95 25	QUEST2	/并进入命令译码
11 96 10	0	

/按照 2 个 2 位的 16 进制数打印输出 HL 的内容, 在地址高和地址低后面跟一个空格

11 97 7C	HLOUT, MOVAH	
11 98 CD	CALL	
11 99 9C	HEXOUT	
11 9A 11	0	
11 9B 7D	MOVAL	
11 9C CD	HEXOUT, CALL	
11 9D A6	HEX	
11 9E 11	0	
11 9F 79	MOVAC	
11 A0 CD	CALL	
11 A1 A6	HEX	
11 A2 11	0	
11 A3 C3	JMP	
11 A4 F2	SPC	
11 A5 11	0	
11 A6 0F	HEX, RRC	/(把A中十六进数变换成 ASCII 码并输出——译注)
11 A7 0F	RRC	
11 A8 0F	RRC	
11 A9 0F	RRC	
11 AA 4F	MOVCA	
11 AB E6	ANI	
11 AC 0F	017	
11 AD C6	ADI	
11 AE B0	260	
11 AF FE	CPI	/是否大于 9
11 B0 BA	272	

11 B1 DA	JC	
11 B2 B6	NMB09	
11 B3 11	0	
11 B4 C6	ADI	/(修改成 ASCII 码 A--F--译注)
11 B5 07	007	
11 B6 C3 NMB09,	JMP	
11 B7 DE	TTYOUT	
11 B8 11	0	
11 B9 00	0	
11 BA 00	0	
11 BB 00	0	

11 BC D3 READ,	OUT	/启动阅读控制继电器
----------------	-----	------------

11 BD 11	021	
----------	-----	--

11 BE 00	NOP	
----------	-----	--

11 BF 00	NOP	
----------	-----	--

11 C0 00	NOP	
----------	-----	--

11 C1 00	NOP	
----------	-----	--

11 C2 00	NOP	
----------	-----	--

11 C3 00	NOP	
----------	-----	--

11 C4 00	NOP	
----------	-----	--

11 C5 00	NOP	
----------	-----	--

11 C6 00	NOP	
----------	-----	--

11 C7 00	NOP	
----------	-----	--

11 C8 00	NOP	
----------	-----	--

11 C9 00	NOP	
----------	-----	--

11 CA 00	NOP	
----------	-----	--

11 CB 00	NOP	
----------	-----	--

11 CC 00	NOP	
----------	-----	--

11 CD 00	NOP	
----------	-----	--

11 CE 00	NOP	
----------	-----	--

11 CF DB TTYI,	IN	/已经接收了一个字符吗?
----------------	----	--------------

11 D0 11	021	
----------	-----	--

11 D1 E6	ANI	
----------	-----	--

11 D2 01	001	
----------	-----	--

11 D3 CA	JZ	/否, 继续等待标志
----------	----	------------

11 D4 CF	TTYI	
----------	------	--

11 D5 11	0	
----------	---	--

11 D6 DB	IN	/是, 输入这个字符
----------	----	------------

11 D7 10	020	
11 D8 C9	RET	
11 D9 CD	TTYIN, CALL	/取一个 TTY 字符
11 DA CF	TTYI	
11 DB 11	0	
11 DC E6	ANI	/在将该字符同代码 177 进行“与”操作后, 回送该
11 DD 7F	177	字符
11 DE 47	TTYOUT, MOVBA	/把该字符保留在 B 中
11 DF DB	IN	/发送器准备好了没有?
11 E0 11	021	
11 E1 E6	ANI	
11 E2 04	004	
11 E3 CA	JZ	/否, 继续等待
11 E4 DF	TTYOUT+1	
11 E5 11	0	
11 E6 78	MOVAB	/是, 取这个字符
11 E7 D3	OUT	/并发送该字符
11 E8 10	020	
11 E9 C9	RET	

11 EA CD	HLSLSH, CALL	
11 EB 97	HROUT	/打印输出 HL 的内容和一个空格
11 EC 11	0	
11 ED 3E	MVIA	/然后打印输出一个斜线符/
11 EE AF	257	
11 EF CD	CALL	
11 F0 DE	TTYOUT	
11 F1 11	0	

/打印输出一串空格, 其个数在 C 中

11 F2 0E	SPC, MVIC	
11 F3 01	001	
11 F4 3E	MORSPC, MVIA	
11 F5 A0	240	/代表空格的 ASCII 代码(带校验位—译注)
11 F6 CD	CALL	
11 F7 DE	TTYOUT	
11 F8 11	0	

11 F9 0D	DCRC	/还有空格要打印吗?
11 FA C2	JNZ	/是, 打印另一个空格
11 FB F4	MORSPC	
11 FC 11	0	
11 FD C9	RET	/否, 返回
11 FE CD BREAK,	CALL	/用户想把一个断点置入程序
11 FF 04	BRK	
12 00 12	0	
12 01 C3	JMP	
12 02 25	QUEST2	
12 03 10	0	
12 04 22 BRK,	SHLD	/把断点地址保留在 BRKADD 中
12 05 C0	BRKADD	
12 06 03	0	
12 07 EB	XCHG	/现在我们要复制部分用户程序, 从断点地址开始,
12 08 21	LXIH	把用户程序中的 3 个字节送到“TMP”中
12 09 C4	TMP	
12 0A 03	0	
12 0B 1A BREAK1,	LDAXD	
12 0C 47	MOVBA	
12 0D 3E	MVIA	/将 RST7 指令写入用户程序
12 0E FF	377	/这是一条 RST7 指令
12 0F 12	STAXD	
12 10 70	MOVMB	
12 11 23	INXH	
12 12 13	INXD	
12 13 1A	LDAXD	
12 14 17	MOVMA	
12 15 23	INXH	
12 16 13	INXD	
12 17 1A	LDAXD	
12 18 77	MOVMA	
12 19 C9	RET	/我们已将上述 3 个存贮单元加工复制好了

/当碰到用户程序中的 RST7 指令时, DEBUG 就由存贮在 00 38 单元中的 JMP 指令而进入某一入口(用户自定义——译注)。在这点上, 可以修改 RST7 指令。由于所有的寄存器和栈

中都有用户的值，所以 DBUG 必须保护好它们。

12 1A	22	ENTRY,	SHLD	/把 HL 保留在“TEMPO”中
12 1B	CD		TEMPO	
12 1C	03		0	
12 1D	F5		PUSHPSW	
12 1E	E1		POPH	/把标志和 A 寄存器送入 HL
12 1F	22		SHLD	/现在把它们保留在“FLAG”中
12 20	CF		FLAG	
12 21	03		0	
12 22	21		LXIH	/现在由于 RST 指令破坏了栈中的返回地址，故
12 23	02		002	我们将栈指针保存到 HL 中
12 24	00		000	
12 25	39	SENTRY,	DADSP	
12 26	22		SHLD	/把用户栈指针保留在“USERSK”
12 27	CB		USERSK	
12 28	03		0	
12 29	31		LXISP	/现在建立 DBUG 的栈指针，以使 DBUG 能工作
12 2A	FE		STACK	
12 2B	03		0	
12 2C	2A		LHLD	/把“TEMPO”中的内容(为原 HL)送回 HL(即恢
12 2D	CD		TEMPO	复 HL——译注)
12 2E	03		0	
12 2F	E5		PUSHH	/把 B 到 H 的所有寄存器都压入栈 (DBUG 的栈)
12 30	D5		PUSHD	中
12 31	C5		PUSHB	
12 32	2A		LHLD	/现在，把标志和 A 寄存器送入 HL
12 33	CF		FLAG	
12 34	03		0	
12 35	E5		PUSHH	/把它们压入栈中
12 36	2A		LHLD	/取用户选择的断点地址并把它打印输出，使我们
12 37	C0		BRKADD	能够记住它
12 38	03		0	
12 39	CD		CALL	
12 3A	97		HLOUT	
12 3B	11		0	
12 3C	3A		LDA	/取“TMP”中的用户指令
12 3D	C4		TMP	
12 3E	03		0	
12 3F	47		MOVBA	/看看它是否是能够被执行的指令

12 40	FE	CPI	
12 41	C3	303	/不能执行的转移指令
12 42	CA	JZ	
12 43	A7	NOGOOD	
12 44	12	0	
12 45	FE	CPI	
12 46	CD	315	/不能执行的调用指令
12 47	CA	JZ	
12 48	A7	NOGOOD	
12 49	12	0	
12 4A	FE	CPI	
12 4B	C9	311	/返回指令
12 4C	CA	JZ	
12 4D	A7	NOGOOD	
12 4E	12	0	
12 4F	FE	CPI	
12 50	E9	351	/PCHL 指令
12 51	CA	JZ	
12 52	A7	NOGOOD	
12 53	12	0	
12 54	FE	CPI	
12 55	DB	333	/输出指令是 2 个字节的指令
12 56	CA	JZ	
12 57	9D	IMMED	
12 58	12	0	
12 59	FE	CPI	
12 5A	D3	323	/输入指令
12 5B	CA	JZ	
12 5C	9D	IMMED	
12 5D	12	0	
12 5E	E6 NO300,	ANI	/如果这些都不是, 继续测试
12 5F	C7	307	
12 60	FE	CPI	
12 61	C6	306	
12 62	CA	JZ	
12 63	9D	IMMED	
12 64	12	0	
12 65	FE	CPI	
12 66	C2	302	/条件转移指令

12 67	CA	JZ	
12 68	A7	NOGOOD	
12 69	12	0	
12 6A	FE	CPI	
12 6B	C4	304	/条件调用指令
12 6C	CA	JZ	
12 6D	A7	NOGOOD	
12 6E	12	0	
12 6F	FE	CPI	
12 70	C0	300	/条件返回指令
12 71	CA	JZ	
12 72	A7	NOGOOD	
12 73	12	0	
12 74	FE	CPI	
12 75	C7	307	/重新启动指令
12 76	CA	JZ	
12 77	A7	NOGOOD	
12 78	12	0	
12 79	FE	CPI	
12 7A	06	006	/立即数传送指令
12 7B	CD	JZ	
12 7C	9D	IMMED	
12 7D	12	0	
12 7E	FE	CPI	
12 7F	01	001	/立即数送寄存器对指令
12 80	CA	JZ	
12 81	94	IMMSL1	
12 82	12	0	
12 83	FE	CPI	
12 84	02	002	/STA, LDA, SHLD 或 LHL D 指令
12 85	CA	JZ	
12 86	B3	IMMSL2	
12 87	12	0	
12 88	21 SING,	LXIH	/它是一种单字节的指令, 所以我们在这种指令后面立即写上二条 NOP 指令
12 89	00	000	
12 8A	00	000	
12 8B	22	SHLD	
12 8C	C5	TMP+1	
12 8D	03	0	

12 8E	2A	LHLD	/将“BRKADD”中的内容送入 HL
12 8F	C0	BRKADD	
12 90	03	0	
12 91	C3	JMP	
12 92	BE	ONEMOR	/(准备单字节指令—译注)
12 93	12	0	
12 94	78	IMMSL1, MOVAB	/是真正可执行的指令
12 95	E6	ANI	/单字节还是3字节?
12 96	08	010	
12 97	C2	JNZ	/如果 A = 010, 则是单字节指令
12 98	88	SING	
12 99	12	0	
12 9A	C3	JMP	/如果 A = 000, 则是3字节指令
12 9B	B9	THREBY	
12 9C	12	0	
12 9D	AF	IMMED, XRAA	/立即型指令和 I/O 指令都是双字节指令, 所以我们在 这种指令后面保留一条 NOP 指令
12 9E	32	STA	
12 9F	C6	TMP+2	
12 A0	03	0	
12 A1	2A	LHLD	
12 A2	C0	BRKADD	
12 A3	03	0	
12 A4	C3	JMP	
12 A5	BD	TWOMOR	
12 A6	12	0	
12 A7	2A	NOGOOD, LHLD	/如果断点放在一条不能被执行的指令上, 我们就 从用户程序中删去 RST7 指令并进入命令译码
12 A8	C0	BRKADD	
12 A9	03	0	
12 AA	22	SHLD	
12 AB	C2	NEWADD	
12 AC	03	0	
12 AD	CD	CALL	
12 AE	7F	RSTRE	
12 AF	13	0	
12 B0	C3	JMP	
12 B1	20	QUEST+4	
12 B2	10	0	
12 B3	78	IMMSL2, MOVAB	/它真是一条 STA, LDA, SHLD 或 LHLD 指 令吗?
12 B4	FE	CPI	

12 B5	22	042	
12 B6	DA	JC	/否, 那它一定是一条单字节指令
12 B7	88	SING	
12 B8	12	0	
12 B9	2A	THREBY, LHL	
12 BA	C0	BRKADD	
12 BB	03	0	
12 BC	23	INXH	
12 BD	23	TWOMOR, INXH	
12 BE	23	ONEMOR, INXH	
12 BF	22	SHLD	/存贮下条指令的地址
12 C0	C2	NEWADD	
12 C1	03	0	
12 C2	F1	POPPSW	/送回所有的用户寄存器
12 C3	C1	POPB	
12 C4	D1	POPD	
12 C5	E1	POPE	
12 C6	22	SHLD	/把 HL 保留在“TEMPO”中
12 C7	CD	TEMPO	
12 C8	03	0	
12 C9	2A	LHL	/把用户的栈指针置入 HL
12 CA	CB	USERSK	
12 CB	03	0	
12 CC	F9	SPHL	/现在就用 USERSK 中的值来建立栈指针
12 CD	2A	LHL	/现在把原 HL 的内容送回 HL (恢复 HL)
12 CE	CD	TEMPO	
12 CF	03	0	
12 D0	C3	JMP	
12 D1	C4	TMP	
12 D2	03	0	

/在执行了“TMP”中的指令后, 我们就转回到这里。在我们能够打印输出寄存器内容之前, 必须再次保护寄存器并要关闭栈指针。

12 D3	22	EXECUT, SHLD	/从“TMP”转到这里。把 HL 保留在“TEMPO”
12 D4	CD	TEMPO	中
12 D5	03	0	
12 D6	F5	PUSHPSW	

12 D7 E1	POPH	
12 D8 22	SHLD	/把标志和 A 寄存器保留在“FLAG”中
12 D9 CF	FLAG	
12 DA 03	0	
12 DB 21	LXIH	/置 HL 为全 0
12 DC 00	0	
12 DD 00	0	
12 DE 30	DADSP	/把用户的栈指针置入 HL
12 DF 22	SHLD	/并把它保留在“USERSK”中
12 E0 CB	USERSK	
12 E1 03	0	
12 E2 31	LXISP	/设置栈指针, 供 DEBUG 使用
12 E3 FE	STACK	
12 E4 03	0	
12 E5 2A	LHLD	/恢复 HL
12 E6 CD	TEMPO	
12 E7 03	0	
12 E8 E5	PUSHH	/把 B 到 H 的所有寄存器保留在栈中
12 E9 D5	PUSHD	
12 EA C5	PUSHB	
12 EB 2A	LHLD	/把标志和 A 寄存器送入 HL
12 EC CF	FLAG	
12 ED 03	0	
12 EE E5	PUSHH	/同时把它们送入栈中
12 EF CD	CALL	/打印输出回车换行
12 F0 3D	CRLF	
12 F1 11	0	
12 F2 21	LXIH	/寄存器标记计数器递减 1
12 F3 CA	LAB	
12 F4 03	0	
12 F5 35	DCRM	
12 F6 CC	CZ	/如果该计数器为 0, 就打印输出寄存器标志
12 F7 B2	LABEL	
12 F8 13	0	
12 F9 21	LXIH	
12 FA 00	000	
12 FB 00	000	
12 FC 39	DADSP	/将 SP 置入 HL (标志寄存器和 A 寄存器——译注)
12 FD 5E	MOVEM	/取标志字

12 FE	CD	CALL	/并把该标志字分解为 2 进制格式(原文 DISSA-
12 FF	87	BIT	SSEMBLE 错,应为DISASSEMBLE——译注)
13 00	13	0	
13 01	23	INXH	
13 02	7E	MOVAM	/现在取 A 寄存器(老的——译注)(到 A 累加器 中——译注)
13 03	CD	CALL	/并把它作为 2 位 16 进制数 # 打印输出
13 04	9C	HEXOUT	
13 05	11	0	
13 06	16	MVID	/现在我们取其他寄存器并以 16 进制格式打印输 出它们的数值
13 07	03	003	
13 08	1E	TWOTIM, MVIE	
13 09	02	002	
13 0A	23	INXH	
13 0B	23	INXH	
13 0C	7E	MOR1, MOVAM	
13 0D	CD	CALL	
13 0E	9C	HEXOUT	
13 0F	11	0	
13 10	2B	DCXH	
13 11	1D	DCRE	
13 12	C2	JNZ	
13 13	0C	MOR1	
13 14	13	0	
13 15	23	INXH	
13 16	23	INXH	
13 17	15	DCRD	/还有其他寄存器对吗?
13 18	C2	JNZ	/是, 取其内容并打印输出
13 19	08	TWOTIM	
13 1A	13	0	
13 1B	56	MOVDM	/否, 恢复 HL
13 1C	2B	DCXH	
13 1D	5E	MOVEM	
13 1E	EB	XCHG	
13 1F	7E	MOVAM	/取由 HL 寄存器对寻址的存贮单元的内容
13 20	CD	CALL	/并打印输出它的值
13 21	9C	HEXOUT	
13 22	11	0	
13 23	2A	LHLD	/将用户的 SP 值置入 HL

13 24	CB	USERSK	
13 25	03	0	
13 26	CD	CALL	/并打印输出 2 个 16 进制字
13 27	97	HLOUT	
13 28	11	0	
13 29	23	INXH	/从栈中取出高地址
13 2A	7E	MOVAM	
13 2B	CD	CALL	/并把它打印输出
13 2C	9C	HEXOUT	
13 2D	11	0	
13 2E	2B	DCXH	
13 2F	7E	MOVAM	/从栈中取出低地址
13 30	CD	CALL	/并把它打印输出
13 31	9C	HEXOUT	
13 32	11	0	
13 33	CD	CALL	/在这些地址后面打印回车换行
13 34	3D	CRLF	
13 35	11	0	
13 36	CD	CALL	/删除用户程序中的断点(RST7)
13 37	7F	RSTRE	
13 38	13	0	
13 39	C3	JMP	/并返回到命令译码
13 3A	25	QUEST2	
13 3B	10	0	

/如果我们要打入 X 命令来连续执行程序的话,就必须恢复所有的寄存器和用户的栈指针,因为这些寄存器中的值都是用户建立的,在此之后我们才能用“NEWADD”中的内容作为我们连续执行程序的开始地址来开始执行程序。

13 3C	2A	CONTIN,	LHLD
13 3D	C0	BRKADD	/有断点地址吗?
13 3E	03	0	
13 3F	23	INXH	
13 40	7C	MOVAM	
13 41	B5	ORAL	
13 42	CA	JZ	/否, 将 BRKADD 置为 377 377
13 43	1D	QUEST+1	
13 44	10	0	

13 45	CD	CALL	/有一个断点地址, 继续
13 46	3D	CRLF	
13 47	11	0	
13 48	F1 CNTIN1,	POPPSW	/恢复 A 到 H 的所有寄存器的内容
13 49	C1	POPB	
13 4A	D1	POPD	
13 4B	E1	POPH	
13 4C	22	SHLD	/把 HL 保留在“TEMPO”中
13 4D	CD	TEMPO	
13 4E	03	0	
13 4F	2A	LHLD	/取用户的 SP 值
13 50	CB	USERSK	
13 51	03	0	
13 52	F9	SPHL	/并把它置入 SP
13 53	2A	LHLD	/恢复 HL
13 54	CD	TEMPO	
13 55	03	0	
13 56	E5	PUSHH	/把 HL 压入栈中
13 57	2A	LHLD	/取得我们继续执行程序地址
13 58	C2	NEWADD	
13 59	03	0	
13 5A	E3	XTHL	/把 HL 置入栈顶, 作为新的返回地址, 于是我们
13 5B	C9	RET	就……运行…(用户程序了——译注)

/我们要求执行一条指令, 然后看看该条指令对寄存器、栈指针、栈或存贮器的影响。我们就打个单步命令 S

13 5C	2A STEP,	LHLD	/看看是否已经建立了断点
13 5D	C0	BRKADD	
13 5E	03	0	
13 5F	23	INXH	
13 60	7C	MOVAH	
13 61	B5	ORAL	
13 62	CA	JZ	/没有断点时, H=L=377。如果在 INXH 指令执行后, H=L=000, 那我们就出错了(说明用户没有设置断点——译注)
13 63	1D	QUEST+1	
13 64	10	0	
13 65	CD	CALL	/在 S 后面打印输出一个空格
13 66	F2	SPC	
13 67	11	0	

13 68	2A	LHLD	/取下一条能够执行的指令地址
13 69	C2	NEMADD	
13 6A	03	0	
13 6B	CD	CALL	/在这个新的地址上设置一个断点
13 6C	04	BRK	
13 6D	12	0	
13 6E	F1	POPPSW	/恢复所有寄存器和栈指针
13 6F	C1	POPB	
13 70	D1	POPD	
13 71	E1	POPH	
13 72	22	SHLD	
13 73	CD	TEMPO	
13 74	03	0	
13 75	2A	LHLD	
13 76	CB	USERSK	
13 77	03	0	
13 78	F9	SPHL	
13 79	21	LXIH	
13 7A	00	0	
13 7B	00	0	
13 7C	C3	JMP	/然后转移到断点程序的头上
13 7D	25	SENTRY	
13 7E	12	0	
13 7F	3A RSTRE,	LDA	/取指令的第一个字节
13 80	C4	TMP	
13 81	03	0	
13 82	2A	LHLD	/将“BRKADD”中的断点地址送入 HL
13 83	C0	BRKADD	
13 84	03	0	
13 85	77	MOVMA	/把指令送回用户程序中写着 RST 7 指令的地方!
13 86	C9	RET	

/这个子程序用来将标志寄存器中的值分解为 8 位的 2 进制格式的数

/带着将被分解在 E 寄存器中的标志进入该子程序

13 87	0E BIT,	MVIC	/C = 循环或位计数器
13 88	08	010	

13 89	7B	NXTBIT,	MOVAE	/取该字
13 8A	07		RLC	/将该字左移 1 位送入进位位
13 8B	5F		MOVEA	/再次保留该字
13 8C	DA		JC	/如果有进位,我们就把这个进位打印输出(打印一个“1”——译注)
13 8D	9B		ONE	
13 8E	13		0	
13 8F	3E		MVIA	/否则,我们打印一个“0”
13 90	B0		260	
13 91	CD	ONEOUT,	CALL	/打印该字符
13 92	DE		TTYOUT	
13 93	11		0	
13 94	0D		DCRC	/8 位都打完了吗?
13 95	C2		JNZ	/否,打印另一位
13 96	89		NXTBIT	
13 97	13		0	
13 98	C3		JMP	/是,打印一个空格
13 99	F2		SPC	
13 9A	11		0	
13 9B	3E	ONE,	MVIA	
13 9C	B1		261	
13 9D	C3		JMP	
13 9E	91		ONEOUT	
13 9F	13		0	

/清除“BRKADD”中的内容

13 A0	21	ZEROIT,	LXIH	
13 A1	FF		377	/将 BRKADD 置为 377 377
13 A2	FF		377	
13 A3	22		SHLD	
13 A4	C0		BRKADD	
13 A5	03		0	
13 A6	C9		RET	

/把“BUFF2”中的一部分内容复制到存储器中去

13 A7	0E	SETUP,	MVIC	
13 A8	03		003	
13 A9	7E		MOVAM	

13 AA 12	STAXD
13 AD 23	INXH
13 AC 13	INXD
13 AD 0D	DCRC
13 AE C2	JNZ
13 AF A9	SETUP+2
13 B0 13	0
13 B1 C9	RET

/如果“LAB”已被递减到0，我们就来到这里。我们使用“REGLST”的内容来产生寄存器的标记。注意，如果“REGLST”中的数小于010(8进制)，将会产生一定的空格，(除了0以外)并停止输出

13 B2 36 LABEL,	MVIM	/再次将标记计数器置为5
13 B3 05	005	
13 B4 21	LXIH	
13 B5 CE	REGLST	/HL 指向“REGLST”
13 B6 13	0	
13 B7 7E NXTLET,	MOVAM	/取“REGLST”字符表
13 B8 FE	CPI	/该字符是000吗?(字符表结束了吗?)
13 B9 00	0	
13 BA C8	RZ	/是，那么返回
13 BB FE	CPI	/该字符是一个小于010的数吗?如果是的，把该
13 BC 08	010	字符算作一个空格
13 BD DA	JC	/是，打印一些空格
13 BE C7	SPCIT	
13 BF 13	0	
13 C0 CD	CALL	/如果都不是，就打印这个字符
13 C1 DE	TTYOUT	
13 C2 11	0	
13 C3 23 NXTLAB,	INXH	/HL 寄存器对递增1
13 C4 C3	JMP	/然后取出并解释下一个字符
13 C5 B7	NXTLET	
13 C6 13	0	
13 C7 4F SPCIT,	MOVCA	
13 C8 CD	CALL	
13 C9 F4	MORSPC	
13 CA 11	0	

13 CB C3	JMP	
13 CC C3	NXTLAB	
13 CD 13	0	
13 CE D3 REGLST,	323	/S
13 CF DA	332	/Z
13 D0 01	001	/1 个空格
13 D1 B1	261	/1
13 D2 01	001	/1 个空格
13 D3 D0	320	/P
13 D4 01	001	/1 个空格
13 D5 B2	262	/2(D3 向 D4 的进位位)
13 D6 01	001	/1 个空格
13 D7 C1	301	/A
13 D8 02	002	/2 个空格
13 D9 C2	302	/B
13 DA 02	002	/2 个空格
13 DB C3	303	/C
13 DC 02	002	/2 个空格
13 DD C4	304	/D
13 DE 02	002	/2 个空格
13 DF C5	305	/E
13 E0 02	002	/2 个空格
13 E1 C8	310	/H
13 E2 02	002	/2 个空格
13 E3 CC	314	/L
13 E4 02	002	/2 个空格
13 E5 CD	315	/M
13 E6 03	003	/3 个空格
13 E7 D3	323	/S
13 E8 01	001	/1 个空格
13 E9 D0	320	/P
13 EA 03	003	/3 个空格
13 EB C3	303	/C
13 EC 01	001	/1 个空格
13 ED D3	323	/S
13 EE 8D	215	/CR
13 EF 8A	212	/LF
13 F0 00	000	/信息终止
13 F1 C3 BUFF2,	JMP	/这就是被复制到 RAM 中的内容, RAM 的开始

13 F2 1A	ENTRY	地址为 000 070(hex 00 38)
13 F3 12	0	
13 F4 C3	JMP	/就从这里转到 03 C7
13 E5 D3	EXECUT	
13 F6 12	0	
13 F7 01	001	/这就是“LAB”的值
13 F8 80	200	
13 F9 03	003	

AIN = 10 4D	BRKADD = 03 C0	BYTE = 10 58	BYTE1 = 10 5B
BYTOUT = 10 A9	BCS = 10 B8	BREAK = 11 FE	BRK = 12 04
BREAK1 = 12 0B	BIT = 13 87	BUFF2 = 13 F1	CHKFRM = 10 38
CNT = 11 24	CRLF = 11 3D	CONTIN = 13 3C	CNTIN1 = 13 48
ENTRY = 12 1A	EXECUT = 12 D3	FLAG = 03 CF	HEXIN = 11 52
HEX09 = 11 6F	HLOUT = 11 97	HEXOUT = 11 9C	HEX = 11 A6
HLSLSH = 11 EA	IMMSL1 = 12 94	IMMED = 12 9D	IMMSL2 = 12 B3
LAB = 03 CA	LDDR = 10 9D	LIST = 11 80	LABEL = 13 B2
MORSPC = 11 F4	MOR1 = 13 0C	NEWADD = 03 C2	NOEND = 10 42
NXTIN = 10 47	NOREAD = 10 63	NXTOUT = 10 8C	NOPUN = 10 B7
NOBCS = 10 D9	NOGO = 10 F5	NXTLOC = 11 07	NXTLN = 11 1A
NXTHEX = 11 56	NMB09 = 11 B6	NO300 = 12 5E	NOGOOD = 12 A7
NXTBIT = 13 89	NXTLET = 13 B7	NXTLAB = 13 C3	ONEMOR = 12 BE
ONEOUT = 13 91	ONE = 13 9B	PUNCH = 10 68	QUEST = 10 1C
QUEST2 = 10 25	QUEST3 = 10 28	RDR = 10 30	READ = 11 BC
RSTRE = 13 7F	REGLST = 13 CE	STACK = 03 FE	START = 10 00
SPCHEX = 11 47	SPC = 11 F2	SENTRY = 12 25	SING = 12 88
STEP = 13 5C	SETUP = 13 A7	SPCIT = 13 C7	TMP = 03 C4
TEMPO = 03 CD	TWOHEX = 11 4E	TTY1 = 11 CF	TTYIN = 11 D9
TTYOUT = 11 DE	THREBY = 12 B9	TWOMOR = 12 BD	TWOTIM = 13 08
USERSK = 03 CB	VECT = 00 38	ZEROIT = 13 A0	

ERRORS DETECTED = 000

