

XDJ-I型

多功 能 台 式 计 算 机

技 术 说 明

北京工业学院、国营261厂 国营二六一厂
北京市泰文电子仪器厂 联合试制
国营738厂、国营878厂

1975·3·

目 录

第一章 概述	1
第二章 按键板电路	5
第三章 信号源	9
第四章 磁盘封锁电路，硬盘端口寄存器及光通道	13
第五章 运算器	21
第六章 读写寄存器，内存地址字置奇反置	32
第七章 特征寄存器，输出地址寄存器	35
第八章 随机存储器	36
第九章 固定存储器	47
第十章 显示电路	51
第十一章 打印电路	55
第十二章 电源	63

第一章 概述

1-1 XDJ-1 型计算机为小型多功能台式计算机，主要性能指标如下：

运算种类：四则运算；初等函数；编程序解题。
操作方法：预定键盘输入，可浮点或定点进数。

工作原理：微程序控制。

固存容量： 2048×40 位。

内存容量： 1024×4

数存容量：16 个十进制数，可以扩展到 32 个或 48
个。

程序能力：64 条至 320 条，视数存容量而定。

主振频率：4MC。

读写周期：2.5 μ s。

运算速度：加、减 $< 1 \mu$ s

乘、除 $< 15 \mu$ s

函 数 $< 0.25 \mu$ s

输出方式：1. 显示；2. 打印，均可浮点或定点，
共 16 位。其中：符号 1 位，数码 12 位，
所符 1 位，所码 2 位。

数的范围： $\pm (10^{-20} - 10^{+50})$

运算精度：有效数字 12 位，精确到 11 位。

使用组件：国产塑料封装双列直插式，本机用 540 块。

外部设备：打印机，可打印中间结果、最后结果和所
编程序。

电源功率：交流 220 伏，50 赫，主机耗电 65 瓦。
打印机一般耗电 30 瓦，最大耗电 73 瓦。

(程印) ,

体积重量：主机 $620 \times 440 \times 250$ 20 公斤

打印机 $520 \times 320 \times 160$ 15 公斤

1-2 框图

图 1-1 为 XDJ-1 型计算机框图，包括 10 个四位寄存器 (J_{xl} 、 J_1 、 J_2 、 J_d 、 J_t 、 J_Q 、 J_Z 、 J_W 、 Z_d 、 W_d)、1 个二位寄存器 J_L 、运算器、X、Y 逻辑、随机存储器、固定存储器、信号源和电源等。

1-2-1 寄存器

J_{xl} 、 J_1 、 J_2 、 J_d 、 J_t 、 J_Q 、 J_Z 、 J_W 为七个通用寄存器，它们可直接参加运算和相互传递，各寄存器的特殊功能如下：

J_t ：特征寄存器，保存一系列指令执行过程中产生的一些状态，用于保存和提供各种标记，进行各种判断以决定下一条微指令地址的最低两位，增加了因址地址的灵活性。

J_Q 、 J_Z 、 J_W ：随机存储器地址字寄存器，随机存储器的名义地址。

Z_d 、 W_d ：随机存储器地址寄存器，共 10 位，分别代表区、字和位地址。 W_d 还做为显示数码管的阳极译码输入，控制显示那一位。

J_L 、 J_R ：键盘编码寄存器，用来接收按键输入的编码数据。在打印时， J_R 接收字符脉冲计数器数据，以便与被打印数据进行比较， J_R 则送出符合结果。

J_{xl} ：读写寄存器，是主机与随机存储器的联系接口。随机存储器读出的数据先送到读出寄存器 J_d ，再送 J_{xl} 。写入随机存储器的数据由 J_{xl} 直接送到随机存储器。

J_d ：读出寄存器，显示时， J_d 的输出控制显示数码管阴极译码。

1-2-2 运算器

本机所有数据处理都是由运算器完成的，它由一位全加器和其他线路构成，具有 $X \pm Y$ 、 $X \oplus Y$ 、 $X \pm C_S$ (C_S 是十进制进位)， $X \wedge Y$ 、 $X \vee Y$ 、 $X \otimes Y$ 等功能，能产生进位，擦出左“0”标记，在自存输出的运算字控制下进行各种运算及传递。

1-2-3 随机存储器

随机存储器为采用三度三线电流重合法的磁芯存储器，共有 1024 个地址，每个地址四位，由固存 NK 字段控制读写和地址，可以灵活地给出内存地址 Q_d 、 Z_d 、 W_d 。

内存分成 00、01、10、11 四个区 (RP I、II、III、IV 区)，每分区有 16 个字，每个字为 16 位十进制数，每位十进制数由四位二进制数表示。

00 区用来存常数，01、10 两区和 11 区的一半，在编程序解题时存放程序、编程序时，每条指令占用二位十进制数，因此最多可编 32.0 条指令。

如在计算中，当 00 区存放常数不够用，可使用 1 行、2 行或 4 行时常数可存 32 个；同时使用 1 行、2 行时，常数可存 43 个，但这时编程序就只剩 64 条指令。

1-2-4 固定存储器

固定存储器是控制部件，其容量为 2048×40 位，在每条微指令的第一拍 (625 μ s) 后，输出 40 位半锁，通过对半

段译码，确定本条微指令机器部分应执行什么操作（运算、读写、转子等）以及下一条微指令的地址，每执行一条微指令的时间为 $2.5 \mu\text{s}$ 。

1-2-6 行总源

行脉冲是由4个圆的晶体振荡器经五级移位寄存器和一个反相计数器产生的。它们的输出通过电端的组合，产生一系列的控制信号。

1-3. 数的进制

机器采用二—十进制，即输入、输出均用十进制数，机器内部则用四位二进制数表示一位十进制数，其运算和传送，均二进制数进行的。

第二章 按键板电路

2-1 按键的种类和工作原理

(1) 用 \bar{J}_1 、 \bar{J}_2 直接编码的键

这包括数码键(0、1、2……9、*)，运算键(+、-、 \times 、 \div 、 $\sin X$ 、 $\cos X$ 、 $|X|$ ……)和部分程序键(O₁、空、转子、转移……)。

按键的编码，由二极管矩阵译码，从 \bar{J}_1 、 \bar{J}_2 线输出。按键未按时， \bar{J}_1 、 \bar{J}_2 输出均为高电平；按下按时， \bar{J}_1 、 \bar{J}_2 有译码输出，它们直接去触发集成块编译码触发器。这些触发器把译码数据送给寄存器 J_1 、 J_2 。除改变锁固外，所有按键都使 J_{ad} 通过二极管接通 J_3 ，当它们按下时，给出键盘启动信号 J_{ad} 。

(2) 采用 J_1 与 00 ~ 15 寄存器配合编码的按键(锁定键)

它们是加、减、乘、除、存入、取出、打印等七个键。这些键与 00 ~ 15 键配合使用，表示 IA 中的内容与 00 ~ 15 寄存器之一中的数进行运算或操作。

例如 存入 15 表示把 IA 寄存器的数据存入随机存储器的 15 寄存器。

存入 按下时 K_{sd_3} 、 $b-C$ 、 $b'-C'$ 接通， \bar{J}_{11} 、 \bar{J}_{12} 与 00 ~ 15 键公用线接通，处于准备状态，此时 $J_1 = 0000$ 不变。

15 按下时，一方面公用线变成低电平 $\bar{J}_{11} = 0$ ， $\bar{J}_{12} = 0$ 使 $J_1 = 0110$ ，另一方面 $J_2 = 1111$ ，当输入判断程序发现 J_1 、 J_2 译码为“06，15”时，把 IA 寄存器的内容送

~ ~

到 15 寄存器。

[0] ~ [15] 为随机存储器中区号是 $Q_d = 00$ (即第 1 区) 的 16 个寄存器 (若 [1] 按下 $Q_d = 01$, [2] 按下 $Q_d = 10$)。

(3) 用代码线编程的键

有度 / 弧、浮/定、步进，程印，编印，程序六个自锁键，利用 DM_1 、 DM_2 、 DM_3 、 DM_4 、 DM_5 五根代码线进行编码。

在 $Y_{1-4} = 010$ 情况下， $PV_{1-2-3-4}$ 把 $DM_{1-4} \rightarrow Y$ 通道， P_5 时将 DM_d 清 0；

在 $Y_{2-4} = 011$ 情况下， $DM_5 \rightarrow Y$ 通道，然后 Y 通虚 \rightarrow 运算量 $\rightarrow J_t$ 进行判断。

(4) 直接启动键

总清 (Z_Q) 和检查 (J_{ch})

$P_5 \cdot (Z_Q + J_{ch})$ 产生启动信号 F_{CQ} ① 置 "0" $gdd \cdot c, gdd$
② 熄灭溢出，改变指示灯 ③ 给出键盘延迟信号 $J_y = 1$ ，
 $\bar{J}_{y3} = 0$ 。

$P_5 \cdot Z_Q \oplus "0" gdd$ ，② 熄灭错误指示灯

$P_5 \cdot J_{ch} \oplus "1" gdd$ 。

则 总清按下后，固存地址为 00.00 00 00 00 00 0

检查按下后，固存地址为 00.00 00 00 00 00 1

2-2 键的编码：见表 2-1

~ 7 ~

表 2-1

鍵	J _I	J _{II}
\sin^x/\sin^{-x}	08/09	00
\cos^x/\cos^{-x}	08/09	01
\tan^x/\tan^{-x}	08/09	02
π	08	03
π	09	03
π	08	04
2 打	09	04
π	08	05
π	09	05
\sin^x/\sin^{-x}	08/09	06
\cos^x/\cos^{-x}	08/09	07
\tan^x/\tan^{-x}	08/09	08
度/弧	08/09	09
$\ln x/\lg x$	08/09	10
$10^x/e^x$	08/09	11
x^2/\bar{x}	08/09	12
x	08	13
$\frac{1}{x}/a^x$	08/09	14
启动	08	15
↑	09	15
上	01	00

续表 2-1

鍵	J _I	J _{II}
5		0
1		1
2		2
3		3
4		4
5		5
6		6
7		7
8		8
9		9
*		10
板阶		11
复符		12
1 打		13
数清		14
局清		15

续表 2-1

键	编 码
度/弧	DM ₅ 0→1
浮/定	DM ₁ 0→1
步进	DM ₄ 0→1
程印	DM ₂ =0 DM ₃ =1
编印	DM ₂ =0 DM ₃ =0
程序	DM ₂ =1 DM ₃ =0

续表 2-1

键	J _E	J _正
打印	01	由 [22~15] 来决定，例
加	02	如 [0] 按下
减	03	时为 01
乘	04	
除	05	
存入	06	
取出	07	

第三章 信号源 (ZJ-09)

接通 ZJ-09 由 $a_3 \rightarrow b_2$ 后，由 4MC 振荡器（周期 250 nS）作为主频送给信号源的分频电路及一些门电路（当 a_3 、 b_2 断开，从 b_2 引入其反振荡脉冲，可改变机器主频），其中 $J_1 \sim J_5$ 为五级移位寄存器，构成 10 分频线路， J_6 则是 MF 的计数器，构成二分频线路。信号源全部输出信号，均由 $J_1 \sim J_6$ 、 $J_6 \overline{MF}$ 、 $J_6 MF$ 组合而成，详见信号源波形图，(图 3-1) 它们可以分为三部分。

3-1 固存控制信号

(1) 固存读控信号 I_g

控制固存读电流，根据固存地址读出一条微指令。

(2) 固存清零信号 \overline{R}

将固存 10 位输出触发器全部清零，以便接收新的读出代码。

另外，它还将运算器中全另触发器置“1”，即 $a_0=1$ 。

(3) 固存选通信号 \overline{XTg}

\overline{XTg} 与 \overline{Gdd} (\overline{Gdd}) 配合分立选通，将硅心读出内容送到 40 位输出触发器。

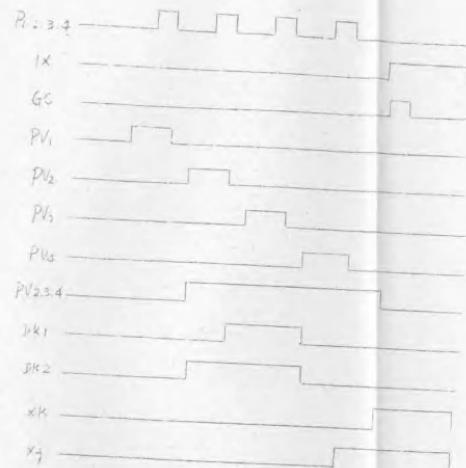
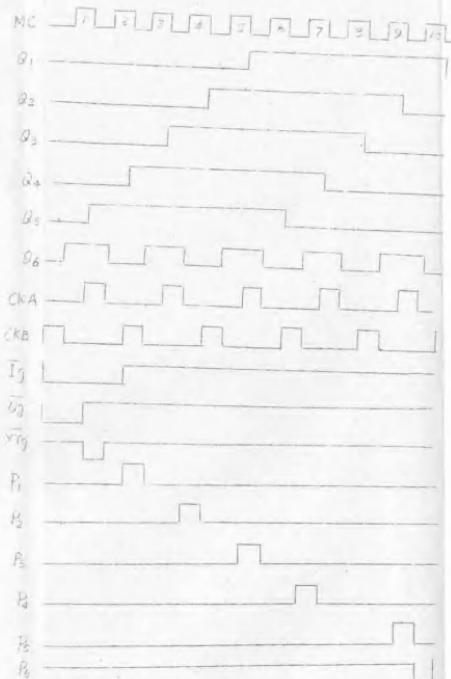
3-2 内存控制信号

JK_1 ：X 方向读电流控制信号

JK_2 ：Y 方向读电流控制信号

X_K ：写电流控制信号

X_j ：禁止电流控制信号



圖二-1 信號源波形

3-3 逻辑控制信号

3-3-1 节拍脉冲

在固存有关字段的配合下，各节拍脉冲功能如下：

P_1 —— 读写时， $J_{1d}W_d$ 接收新的地址，读出时，清瓦；

P_2 —— 子程序返回时，固存地址寄存器接收返回地址。

P_3 —— 读出时，为读机选通信号；转子时，二级转子寄存器接收一级转子寄存器的地址；返回时，一级转子寄存器接收二级转子寄存器的地址。

P_4 —— 读出或常数送读出寄存器时， J_{1d} 接收新的信息；转子时，一级转子寄存器接收固存地址寄存器地址；保存进位运算时，十进制进位触发器 C_{1j} 接收进位信号。

P_5 —— 按“忘清”或“检查”键时，启动机器进入忘清或检查，控制 TK 字段译码输出 ($TK = 111$ 除外)； $DM_1 - DM_4$ 通过 / 通道 $(Y_{2,0} = 010)$ ，清 J_{1d} ，溢出信号 $/C$ 送 y_{1d} 后 ($GDG_{2,1,0} = 100$)，清溢出信号 $/C$ 。

注： P_5 可以作为各种行机（手动、综合、单条）信号的给出时间，保证机器执行一条微指令在周期末尾。

P_6 —— 一个周期结束，将 J_{1d} 清零，保持信号源的时间关系正确。

$P_{1,2,4}$ —— 做为各寄存器进行移位、传送、运算的时序脉冲；算术运算时，二进制进位触发器 C_{1j} 接收进位。

3-3-2 节拍电位

PV_1, PV_2, PV_3, PV_4 —— 可以将代码 $DM_1 - DM_4$ 或常数 $FS_0 - FS_3$ 按顺序通过 / 通道，实现串行传递一组数据。

$PV_{2,3,4}$ —— 在运算时， $PV_{2,3,4}$ 期间传递二进制进位到加法器。

3.3.3 其他信号

(1) 一类型选择信号，此时刻 J_1, J_2 接断续盒编码或打印机字轮计数器数据。

(2) 二类存地址信号。不返回时，固存地址寄存器接收新的地址；打印时，为打印机控制线路十位寄存器的移位时间。

第四章 锁盘封锁电路、锁盘编 码寄存器及 X、Y 通道

4-1 锁盘封锁电路 (乙J-26) :

4-1-1 符号说明

\bar{J}_{Dd} — 锁盘启动信号。任一键按下 (上键和直接启动键除外) \bar{J}_{Dd} 通过二极管与 JF 接通。

JF — 锁盘封锁信号。JF = -1V 时，按键起作用，JF = 2.5V 时，按键不起作用。

\bar{J}_T — 解除锁盘封锁信号。每次按键要求的操作结束，均给出脉冲 \bar{J}_T ，解除锁盘封锁，新的按键编码方能输入。

JY, $\bar{J}Y$ — 锁盘逼近信号。 $\bar{J}Y$ 封锁锁盘输入，JY 使机器将 J_T , $\bar{J}T$ 内容作新的操作运算。

4-1-2 工作原理

上一次操作结束时，微指令给出 $TK = 1001$ (即 \bar{J}_T 解除锁盘封锁) 其作用是：

(1) 清除所有锁盘编码触发器和锁盘编码寄存器 (J_1, J_2)。

(2) 恢复 $JF = -1V$ ：先检测 T_2 截止， T_4 导通，组件 21-8 为“1”。由于 \bar{J}_T 来后，组件 22-3 为“1”，25-5 为“1”，24-8 为“0”，23-6 为“1”，使 23-6 三个输入均为“1”，23-8 为“0”，24-6 为“1”， T_1 管导通，故 $JF = -1V$ ，显然 T_2 截止，与原假设符合。

- 14 -

(3) 使 $\bar{J}Y = 0$, $\bar{J}\bar{Y} = 1$

4-1-3 工作过程

其过程可用下面表 4-1 表示：

	T_1	T_2	T_3	T_4	JY	$\bar{J}Y$	T_5	T_6	T_7
$\bar{J}J$ (初值)	1	0	0	1	1	0	0	0	1
$\frac{1}{T_1}$ \rightarrow	0	1	0	0	15ms	2	0	1	0
$\frac{1}{T_2}$ \uparrow (封锁)	1	1	0	0	1	1	1	1	0
$\frac{1}{T_3}$ \downarrow	1	1	0	0	1	1	1	1	0

	T_1	T_2	T_3	T_4	JY	$\bar{J}Y$
导	-1	止	导	0	1	
止	4°	导	止	后1	15ms	15ms
止	25°	立	导	1	0	
止	25°	止	导	1	0	

逻辑图中的 T_3 平时应是截止，调机中可以在 U_3 接“1”；使 T_3 导通， T_4 截止。JF 的状态如下：

$$\text{按钮按下}, \quad JF = (5+1) \frac{22}{22 + (15/6.8)} - 1 \approx 4V$$

$$\text{按钮抬起}, \quad JF = (5+1) \frac{22}{22 + 15} - 1 = 2.5V$$

$$\text{后来}, \quad JF = -1V$$

从表 4-1 可以看出，从第一次按钮按下来到后来这段时间内，再按钮则不起作用。

波形图见图 4-1

4-1-4 \bar{J}_{od} 的状态

平时 \bar{J}_{od} 处于高电位，按钮按下后，由于 JF 为 $-1V$ ， J_{od} 比 JF 高两个二极管正向压降， $\bar{J}_{od} \approx -0.4V$ ，随着 JF 升高 \bar{J}_{od} 亦升高，故为一负脉冲。

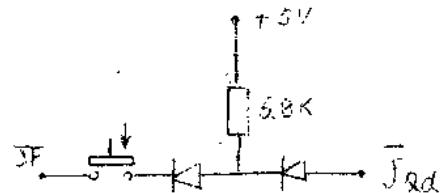


图 4-2

4-1-5 15 毫秒延迟电路的工作过程

\bar{J}_{od} 为 $-0.4V$ 后，组件 22-b 为“1”，其后的低电平通过 C_3 将 14-e 置成“1”，这时 12-0 输出仍然保持“1”。电容 C_3 经过的 15 ms 的延迟后，将 14-e 翻成“0”，恢复正常状态，同时通过电容 C_4 使 12-b 输出“0”，将 25-3 置“0”。 C_4 经过的 2ms 的延迟使 12-b 又回到稳态“1”，15 ms 的延迟过程完成。这个延迟电路的作用