



MA86E/L104

说明书

目录

目录	2
1. 概叙	5
2. 功能	6
3. 方框图	8
4. 特殊功能寄存器	9
4.1. SFR 图	9
4.2. SFR 位分配	10
4.3. 辅助 SFR 图 (Page P)	11
4.4. 辅助 SFR 位分配 (Page P)	12
5. 引脚结构	13
5.1. 封装指南	13
5.2. 引脚定义	14
6. 8051 CPU 功能描述	15
6.1. CPU 寄存器	15
6.2. CPU 时序	16
6.3. CPU 寻址 模式	16
7. 存储器组织	18
7.1. 程序存储器	18
7.2. 数据存储器	19
7.3. 关于 C51 编译器的声明标识符	21
8. 数据指针寄存器 (DPTR)	22
9. 系统时钟	23
9.1. 时钟结构	23
9.2. 时钟寄存器	24
10. 看门狗定时器 (WDT)	26
10.1. WDT 结构	26
10.2. WDT 在掉电模式和空闲模式期间	26
10.3. WDT 寄存器	27
10.4. WDT 硬件选项	28
11. 系统复位	29
11.1. 复位源	29
11.2. 上电复位	29
11.3. 外部复位	30
11.4. 软件复位	30
11.5. 非法地址复位	31
11.6. 掉电检测器 (Brown-Out) 复位	31
11.7. WDT 复位	31
12. 电源管理	32
12.1. 电源监控模块	32

12.2.	电源节省模式	32
12.2.1.	慢频模式	32
12.2.2.	副频模式	32
12.2.3.	Watch 模式	33
12.2.4.	Monitor 模式 (仅仅使用于 L-系列)	33
12.2.5.	空闲模式	33
12.2.6.	掉电模式	33
12.2.7.	中断唤醒掉电模式	34
12.2.8.	复位唤醒掉电模式	34
12.2.9.	KBI 键盘唤醒掉电模式	35
12.3.	电源控制寄存器	36
13.	输入输出配置	38
13.1.	输入输出结构	38
13.1.1.	端口 3 准双向口	38
13.1.2.	端口 3 推挽输出	39
13.1.3.	端口 3 仅是输入 (高阻抗输入) 模式	39
13.1.4.	端口 3 开漏输出	40
13.1.5.	通用端口集电极开漏输出结构	40
13.1.6.	通用端口推挽输出结构	40
13.1.7.	通用端口输入结构	41
13.2.	输入输出寄存器	42
13.2.1.	端口 1 寄存器	42
13.2.2.	端口 3 寄存器	43
13.2.3.	端口 4 寄存器	43
13.2.4.	上拉控制寄存器	44
14.	中断	45
14.1.	中断结构	45
14.2.	中断源	46
14.3.	中断使能	47
14.4.	中断优先级	47
14.5.	中断处理	48
14.6.	TI 的特别中断向量	48
14.7.	中断寄存器	49
15.	定时器/计数器	53
15.1.	定时器 0 和 定时器 1	53
15.1.1.	模式 0 结构	53
15.1.2.	模式 1 结构	54
15.1.3.	模式 2 结构	54
15.1.4.	模式 3 结构	55
15.1.5.	定时器 0/1 可编程时钟输出	55
15.1.6.	定时器 0/1 寄存器	57
16.	串行口(UART)	59
16.1.	串行口模式 0	60
16.2.	串行口模式 1	62
16.3.	串行口模式 2 和模式 3	63
16.4.	错误帧检测	63

16.5.	多处理器通讯	64
16.6.	自动地址识别	64
16.7.	波特率设置	66
16.7.1.	波特率模式 0	66
16.7.2.	波特率模式 2	66
16.7.3.	波特率模式 1 和 3	66
16.8.	串行口重复模式	70
16.9.	串行口寄存器	71
17.	键盘中断(KBI)	75
17.1.	键盘中断结构图	75
17.2.	键盘中断寄存器	75
18.	ISP and IAP	77
18.1.	闪存存储配置	77
18.2.	在系统可编程 (ISP)	78
18.2.1.	ISP/IAP 寄存器	78
18.2.2.	ISP 操作描述	80
18.2.3.	ISP 示例代码	81
18.3.	在应用编程 (IAP)	82
18.3.1.	IAP 存储边界/范围	82
18.3.2.	更新 IAP 存储的数据	82
19.	P 页特殊功能寄存器访问	83
20.	辅助特殊功能寄存器	86
21.	硬件选项	88
22.	应用说明	90
22.1.	电源电路	90
22.2.	复位电路	90
22.3.	XTAL 振荡电路	91
22.4.	ICP 接口电路	92
22.5.	在芯片编程功能	93
23.	电气特性	94
23.1.	最大绝对额定值	94
23.2.	直流特性	95
23.3.	外部时钟特性	99
23.4.	IHRCO 特性	100
23.5.	ILRCO 特性	100
23.6.	Flash 特性	101
23.7.	串行口时序特性	101
24.	指令集	102
25.	封装尺寸	107
26.	修订历史	110

1. 概叙

MA86E/L104是基于80C51的高效1-T结构的单芯片微处理器， 每条指令需要1~6 时钟信号（比标准的8051快 6~7 倍），与标准8051指令集兼容。因此在与标准8051有同样的处理能力的情况下，**MA86E/L104**只需要非常低的运行速度，同时由此能很大程度的减少耗电量。

MA86E/L104有 4K字节的内置Flash存储器用于保存代码和数据。Flash存储器可以通过串行模式编程（ICP，在电路编程）或者 ISP模式（在系统编程）进行编程的能力。同时，也提供在应用编程（IAP）的能力。ISP和ICP让使用者无需从产品中取下微控制器就可以下载新的代码；IAP意味着应用程序正在运行时，微控制器能够在Flash中写入非易失数据。这些功能都由内建的电荷泵提供编程用的高压。

MA86E/L104除了80C52 MCU的标准功能（例如 256 字节的随机存储器，二个8位I/O口，二个带有高/低触发选项的外部中断，一个多源4级中断控制和二个16位定时/计数器）外， **MA86E/L104** 有二个额外的 I/O 口（P4.0 和 P4.1），键盘中断，一次性使能的看门狗定时器。一个低电压检测器，一个外部的晶振，一个外部的晶振（与 P4.0 和 P4.1共用）， 一个高精度的内部振荡（IHRCO），一个低速的内部 RC 振荡器（ILRCO）和一个多功能的增型的串口（EUART） 和一个低速增强设备（X2/X4 模式）。

MA86E/L104 有多种工作模式可以减少耗电量：空闲，掉电模式，慢频模式，副频模式，watch 模式和 monitor 模式。 在空闲模式下，CPU被冻结而外围模块和中断系统依然活动。在掉电模式下，随机存储器RAM和特殊功能寄存器SFR的值被保存，而其他所有功能被终止。最重要的是，在掉电模式下的微控制器可以被多种中断或复位唤醒。在慢频模式，使用者可以通过8位的系统时钟分频器减慢系统速度以减少耗电量。选择副频模式系统时钟来自内部低速振荡器CPU 用一个特别慢的速度在运行。watch 模式，在掉电模式或空闲模式下保持WDT正常运行来唤醒CPU。Monitor 模式，在掉电模式检测电压，当电压特别低的时候会复位。

2. 功能

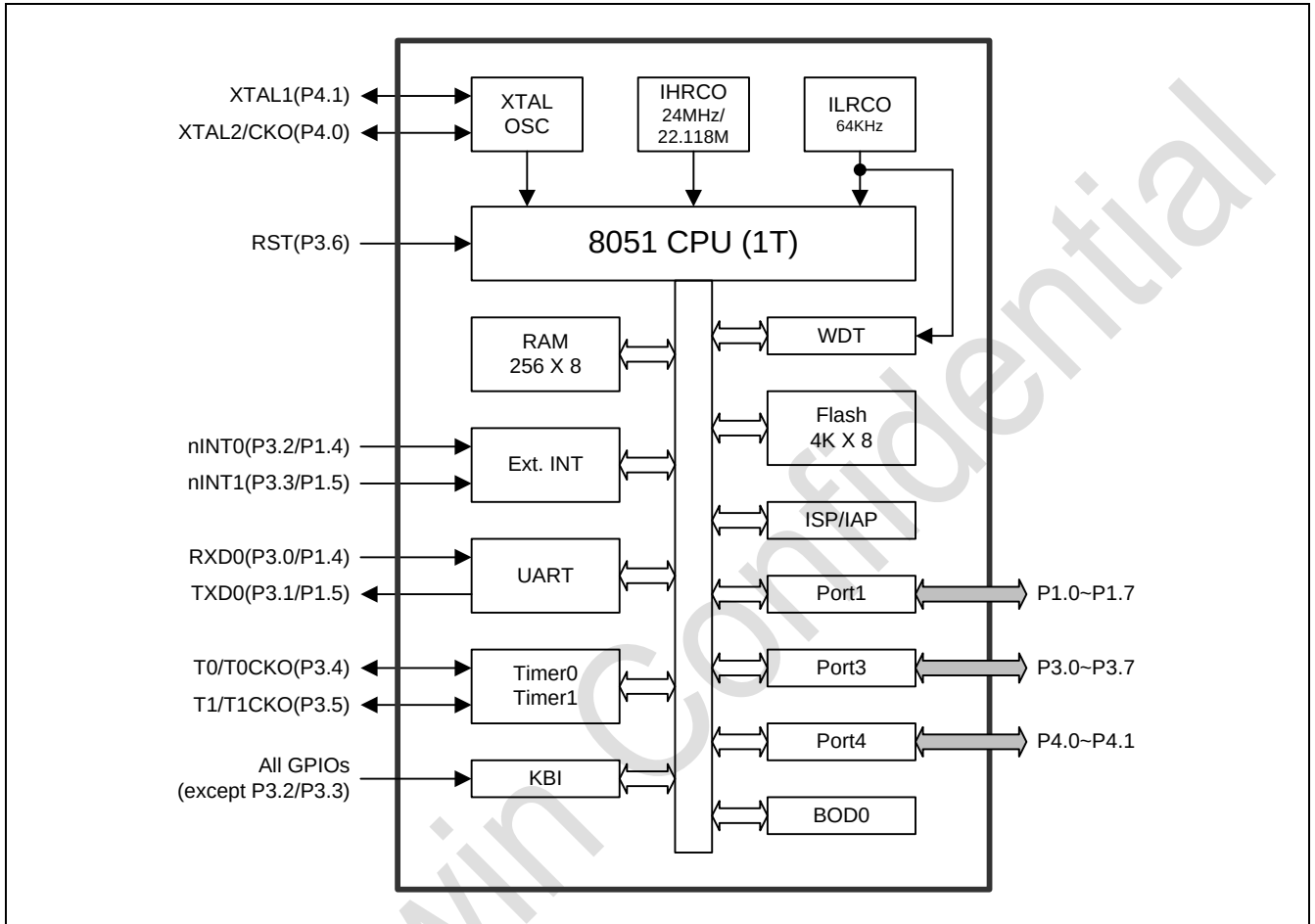
- 1-T 80C51 微处理器
- **MA86E/L104** 4K 的程序存储器空间
 - ISP 程序空间可以选择 0.5KB/1KB/1.5KB.....3.5KB
 - 灵活 IAP 空间大小
 - 密码保护程序区访问
 - Flash 写/擦 次数: 100
 - Flash 数据保留时间: 100 年 25°C
- 内部 256 字节数据存储器
- 中断控制
 - 6 中断源, 4 个优先级
 - 二个外部中断, nINT0 和 nINT1
 - 所有的外部中断支持高/低或上升/下降沿触发
- 两个 16-位 定时/计数, Timer 0 和 Timer 1.
 - T0CKO 在 P34 和 T1CKO 在 P35.
 - T0/T1 可以选择 X12 模式
- 增强型 UART (S0)
 - 帧误差检测
 - 自动地址识别
 - 速度增强机制(X2/X4 模式)
 - 4 通道 UART 重复机构
- 所有 I/O 具有键盘中断功能.
- 可程序控制的看门狗时间
 - 通过 CPU 或上电复位一次性使能
 - 时钟源来自内部低频振荡器(ILRCO)
 - 看门狗溢出会中断或复位 CPU
 - 掉电模式支持看门狗功能
- 20 脚的封装片最多 18 个 I/O
 - P3 可以设置准双向口模式, 推挽输出模式, 开漏集输出模式, 仅输入模式。
 - P1, P4.0 和 P4.1 可以设置为推挽输出模式, 开漏集输出模式。
 - P4.0, P4.1 和 P3.6 公用 XTAL2, XTAL1 和 RST.
 - 所有的 I/O 有唤醒功能。
- 多种省电模式: 掉电模式, 空闲模式, 慢频模式, 副频模式, watch 模式和 monitor 模式。
 - 所有的中断能唤醒空闲模式。
 - 6 中源能唤醒掉电模式。
 - 慢频模式和副频模式支持低速 MCU 运转
 - Watch 模式在掉电模式下能复位 CPU
 - Monitor 模式在掉电模式下支持 BOD0 复位 CPU (仅仅 L-系列)
- 低电压检测: VDD 4.2V E-系列 和 VDD 2.4V L-系列

- 中断 CPU 或 复位 CPU
- 在掉电模式下唤醒 CPU (仅仅 L-系列)
- 工作电压:
 - MA86E104: 4.2V~5.5V, 要求 Flash 写操作 (ISP/IAP/ICP) 最小电压 4.5V
 - MA86L104: 2.4V~3.6V., 要求 Flash 写操作 (ISP/IAP/ICP) 最小电压 2.7V
- 工作频率范围: 25MHz(最大)
 - MA86E104: 0 – 12MHz @ 4.2V – 5.5V 和 0 – 25MHz @ 4.5V – 5.5V
 - MA86L104: 0 – 12MHz @ 2.4V – 3.6V 和 0 – 25MHz @ 2.7V – 3.6V
- 时钟源种类:
 - 内部震荡 22.118MHz/24MHz (IHRCO): 典型的, 工厂校对到±1%。
 - 外部晶振模式
 - 内部低频 RC 震荡(ILRCO) (大约 32KHz)
 - 外部时钟输入(ECKI) XTAL2/P4.0
 - 内部震荡输出 XTAL2/P4.0
- 工作温度:
 - 工业级 (-40°C to +85°C)*
- 封装类型:
 - SOP20: MA86E/L104AS20
 - SOP16(150mil): MA86E/L104AS16
 - SOP8: MA86E/L104AS8

*:抽样检测

3. 方框图

图 3-1. 方框图



4. 特殊功能寄存器

4.1. SFR 图

表 4-1. SFR 图

	0/8	1/9	2/A	3/B	4/C	5/D	6/E	7/F
F8	--	--	--	--	--	--	--	--
F0	B	--	--	--	--	--	--	--
E8	P4	--	--	--	--	--	--	--
E0	ACC	WDTCR	IFD	IFADRH	IFADRL	IFMT	SCMD	ISPCR
D8	--	--	--	--	--	--	--	--
D0	PSW	--	--	--	--	--	P3KBIE	P1KBIE
C8	--	--	--	--	--	--	--	--
C0	--	--	--	--	--	--	--	CKCON0
B8	IP0L	SADEN	--	--	--	--	--	
B0	P3	P3M0	P3M1	P4M0	PUCON0			IP0H
A8	IE	SADDR	--	--		EIE1	EIP1L	EIP1H
A0	--	AUXR0	AUXR1	AUXR2	--	--	--	--
98	SCON	SBUF	--	--	--	--		
90	P1	P1M0	--	--	--	--	--	PCON1
88	TCON	TMOD	TL0	TL1	TH0	TH1	SFIE	--
80	--	SP	DPL	DPH	--	--	--	PCON0
	0/8	1/9	2/A	3/B	4/C	5/D	6/E	7/F

4.2. SFR 位分配

表 4-2. SFR 位分配

符号	描述	地址	位地址及符号								复位值
			Bit-7	Bit-6	Bit-5	Bit-4	Bit-3	Bit-2	Bit-1	Bit-0	
SP	Stack Pointer	81H									00000111B
DPL	Data Pointer Low	82H									00000000B
DPH	Data Pointer High	83H									00000000B
PCON0	Power Control 0	87H	SMOD1	SMOD0	GF	POF	GF1	GF0	PD	IDL	00010000B
TCON	Timer Control	88H	TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0	00000000B
TMOD	Timer Mode	89H	GATE	C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0	00000000B
TL0	Timer Low 0	8AH									00000000B
TL1	Timer Low 1	8BH									00000000B
TH0	Timer High 0	8CH									00000000B
TH1	Timer High 1	8DH									00000000B
SFIE	System Flag INT En.	8EH	UTIE	--	--	--	KBIFIE	--	BOF0IE	WDTFIE	0xxx0x00B
P1	Port 1	90H	P1.7	P1.6	P1.5	P1.4	P1.3	P1.2	P1.1	P1.0	11111111B
P1M0	P1 Mode Register 0	91H	P1M0.7	P1M0.6	P1M0.5	P1M0.4	P1M0.3	P1M0.2	P1M0.1	P1M0.0	00000000B
PCON1	Power Control 1	97H	SWRF	EXRF	POF1	IARF	KBIF	--	BOF0	WDTF	00100x00B
SCON	Serial Control	98H	SM0/FE	SM1	SM2	REN	TB8	RB8	Ti	RI	00000000B
SBUF	Serial Buffer	99H									xxxxxxxxB
AUXR0	Auxiliary Register 0	A1H	P40OC1	P40OC0	P40FD	GF	P1FS1	P1FS0	INT1H	INT0H	00000000B
AUXR1	Auxiliary Register 1	A2H	RTX3E	RTX2E	RTX1E	RTX0E	GF	GF	RXCS1	RXCS0	00000000B
AUXR2	Auxiliary Register 2	A3H	URXR	BTI	URM0X6	SMOD2	T1X12	T0X12	T1CKOE	T0CKOE	00000000B
IE	Interrupt Enable	A8H	EA	--	--	ES	ET1	EX1	ET0	EX0	00000000B
SADDR	Slave Address	A9H									00000000B
EIE1	Extended INT Enable 1	ADH	--	--	--	--	ESF	--	--	--	xxxx0xxxB
EIP1L	Ext. INT Priority 1 Low	AEH	--	--	--	--	PSFL	--	--	--	xxxx0xxxB
EIP1H	Ext. INT Priority 1 High	AFH	--	--	--	--	PSFH	--	--	--	xxxx0xxxB
P3	Port 3	B0H	P3.7	P3.6	P3.5	P3.4	P3.3	P3.2	P3.1	P3.0	11111111B
P3M0	P3 Mode Register 0	B1H	P3M0.7	P3M0.6	P3M0.5	P3M0.4	P3M0.3	P3M0.2	P3M0.1	P3M0.0	00000000B
P3M1	P3 Mode Register 1	B2H	P3M1.7	P3M1.6	P3M1.5	P3M1.4	P3M1.3	P3M1.2	P3M1.1	P3M1.0	00000000B
P4M0	P4 Mode Register 0	B3H	--	--	--	--	--	--	P4M0.1	P4M0.0	xxxxxx00B
PUCON0	Pull-Up Control 0	92H	--	PU40	--	--	PU11	PU10	--	--	x0xx00xxB
IP0H	Interrupt Priority 0 High	B7H	--	--	--	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H	00000000B
IP0L	Interrupt Priority Low	B8H	--	--	--	PSL	PT1L	PX1L	PT0L	PX0L	00000000B
SADEN	Slave Address Mask	B9H									00000000B
CKCON0	Clock Control 0	C7H	AFS	--	--	--	--	SCKS2	SCKS1	SCKS0	0xxxx000B
PSW	Program Status Word	D0H	CY	AC	F0	RS1	RS0	OV	F1	P	00000000B
P3KBIE	P3 KBI Enable	D6H	P37KBIE	P36KBIE	P35KBIE	P34KBIE	P41KBIE	P40KBIE	P31KBIE	P30KBIE	00000000B
P1KBIE	P1 KBI Enable	D7H	P17KBIE	P16KBIE	P15KBIE	P14KBIE	P13KBIE	P12KBIE	P11KBIE	P10KBIE	00000000B
ACC	Accumulator	E0H	ACC.7	ACC.6	ACC.5	ACC.4	ACC.3	ACC.2	ACC.1	ACC.0	00000000B
WDTCR	Watch-dog-timer Control register	E1H	WREN	NSW	ENW	CLW	WIDL	PS2	PS1	PS0	0x000000B
IFD	ISP Flash data	E2H									11111111B
IFADRH	ISP Flash address High	E3H									00000000B
IFADRL	ISP Flash Address Low	E4H									00000000B
IFMT	ISP Mode Table	E5H	--	--	--	--	--	MS2	MS1	MS0	xxxxxx00B
SCMD	ISP Serial Command	E6H									xxxxxxxxB
ISPCR	ISP Control Register	E7H	ISPEN	BS	SRST	CFAIL	--	--	--	--	0000xxxxB
P4	Port 4	E8H	--	--	--	--	--	--	P4.1	P4.0	xxxxxx11B
B	B Register	F0H	F7H	F6H	F5H	F4H	F3H	F2H	F1H	F0H	00000000B

4.3. 辅助 SFR 图 (Page P)

MA86E/L104 特殊功能寄存器 (SFR) 有一个辅助索引 P 页，它写的方法跟标准的 8051 特殊功能寄存器的不一样。象访问 ISP/IAP 一样通过设置 IFMT 和 SCMD 来访问这个辅助的特殊功能寄存器。P 页有 256 字节有用到的为 5 个物理字节地址和 4 个逻辑字节地址。5 个物理字节地址包括 IAPLB, CKCON2, PCON2, SPCON0 和 DCON0。4 个逻辑字节地址包括 PCON0, PCON1, CKCON0 和 WDTCON。在 0~F 写这 4 个逻辑地址会得到相同的特殊功能 (SFR) 值。更多的细节请参考 P 页访问章节。

表 4-3. 辅助 SFR 图 (Page P)

	0/8	1/9	2/A	3/B	4/C	5/D	6/E	7/F
F8	--							
F0								
E8	--							
E0		WDTCON						
D8								
D0								
C8								
C0								CKCON0
B8								--
B0								
A8								
A0								
98								
90								PCON1
88								
80								PCON0
78								
70								
68								
60								
58								
50								
48	SPCON0				DCON0			
40	CKCON2	--			PCON2	--		
38								
30								
28								
20								
18								
10								
08								
00	--	--	--	IAPLB	--	--	--	--
	0/8	1/9	2/A	3/B	4/C	5/D	6/E	7/F

4.4. 辅助 SFR 位分配 (Page P)

Table 4-4. Auxiliary SFR Bit Assignment (Page P)

符号	描述	地址	位地址和符号								复位值
			Bit-7	Bit-6	Bit-5	Bit-4	Bit-3	Bit-2	Bit-1	Bit-0	
IAPLB	IAP Low Boundary	03H	IAPLB6	IAPLB5	IAPLB4	IAPLB3	IAPLB2	IAPLB1	IAPLB0	--	IFR03
CKCON2	Clock Control 2	40H	--	--	XTALE	IHRCOE	--	--	OSCS1	OSCS0	xx01xx00B
PCON2	Power Control 2	44H	--	AWBOD0	--	--	--	--	BO0RE	1	x0xxxxx1B
SPCON0	SFR Page Control 0	48H	--	--	--	WRCTL	--	CKCTL0	PWCTL1	PWCTL0	xx0x000B
DCON0	Device Control 0	4CH	HSE	IAPO	--	--	--	--	RSTIO	--	00xxxxxx

5. 引脚结构

5.1. 封装指南

图 5-1. MG86FE/L104AS20 顶视图

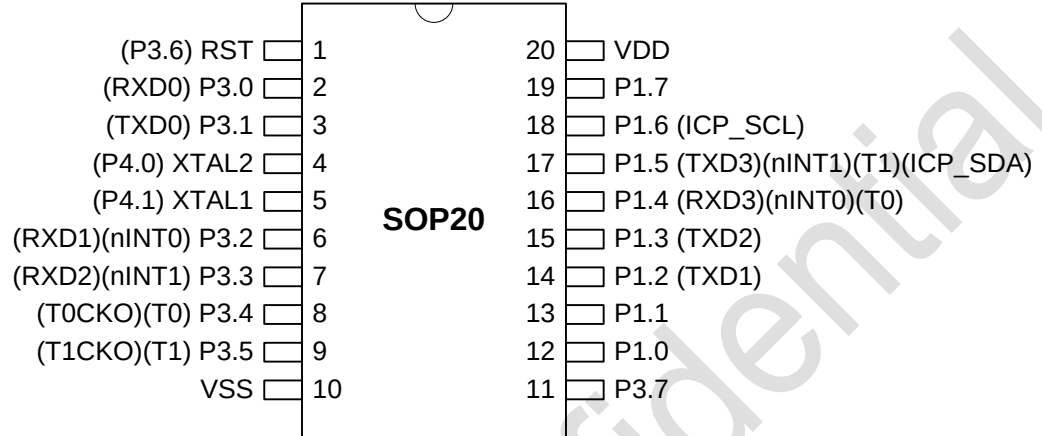


图 5-2. MG86FE/L104AS16 顶视图

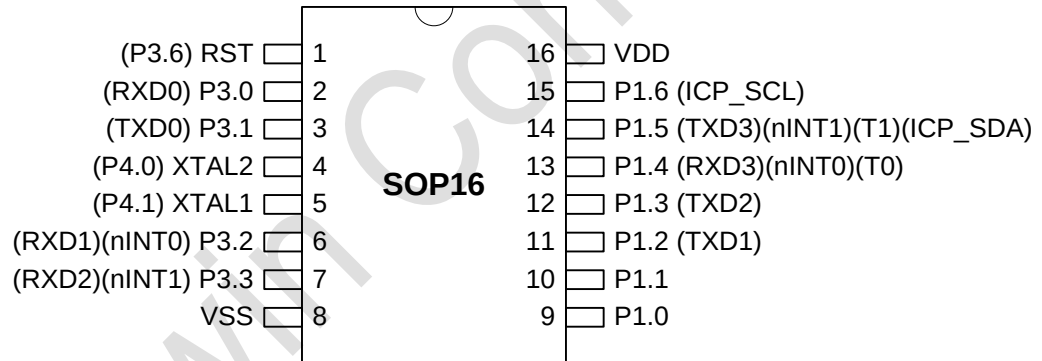
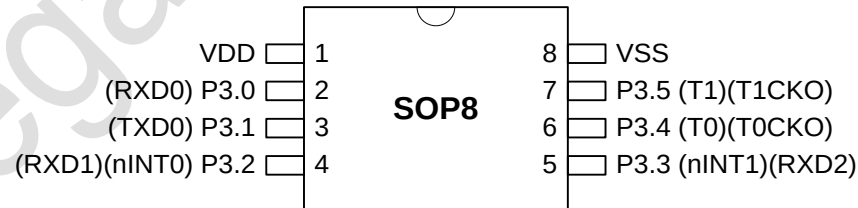


图 5-3. MG86FE/L104AS8 顶视图



5.2. 引脚定义

表 5-1. 引脚定义

助记符	引脚号			I/O 类型	描述
	20-Pin SOP	16-Pin SOP	8-Pin SOP		
P1.0	12	9	--	I/O	* Port 1.0.
P1.1	13	10	--	I/O	* Port 1.1.
P1.2 (TXD1)	14	11	--	I/O	* Port 1.2. * TXD1: TXD channel 1 output of UART repeater.
P1.3 (TXD2)	15	12	--	I/O	* Port 1.3. * TXD2: TXD channel 2 output of UART repeater.
P1.4 (RXD3) (nINT0) (T0)	16	13	--	I/O	* Port 1.4. * RXD3: RXD channel 3 input of UART repeater. * nINT0: Alternate function for nINT0 input. * T0: Alternate function for T0 input.
P1.5 (TXD3) (nINT1) (T1) (ICP_SDA)	17	14	--	I/O	* Port 1.5. * TXD3: TXD channel 3 output of UART repeater. * nINT1: Alternate function for nINT1 input. * T1: Alternate function for T1 input. * ICP_SDA: Serial data of ICP interface.
P1.6 (ICP_SCL)	18	15	--	I/O	* Port 1.6. * ICP_SCL: Serial clock of ICP interface.
P1.7	19	--	--	I/O	* Port 1.7.
P3.0 (RXD0)	2	2	2	I/O	* Port 3.0. * RXD0: UART0 serial input port.
P3.1 (TXD0)	3	3	3	I/O	* Port 3.1. * TXD0: UART0 serial output port.
P3.2 (nINT0) (RXD1)	6	6	4	I/O	* Port 3.2. * nINT0: external interrupt 0 input. * RXD3: RXD channel 3 input of UART repeater.
P3.3 (nINT1) (RXD2)	7	7	5	I/O	* Port 3.3. * nINT1: external interrupt 1 input. * RXD3: RXD channel 3 input of UART repeater.
P3.4 (T0) (T0CKO)	8	--	6	I/O	* Port 3.4. * T0: Timer/Counter 0 external input. * T0CKO: programmable clock-out from Timer 0.
P3.5 (T1) (T1CKO)	9	--	7	I/O	* Port 3.5. * T1: Timer/Counter 1 external input. * T1CKO: programmable clock-out from Timer 1.
P3.7	11	--	--	I/O	* Port 3 bit-7.
P4.0 (CKO) (ECKI) (XTAL2)	4	4	--	I/O O I O	* Port 4.0. It is only accessed in SFR page "1". * CKO: Internal clock output. * ECKI: In external clock input mode, this is clock input pin. * XTAL2: Output of on-chip crystal oscillating circuit.
P4.1 (XTAL1)	5	5	--	I/O I	* Port 4.1. It is only accessed in SFR page "1". * XTAL1: Input of on-chip crystal oscillating circuit.
RST (P3.6)	1	1	--	I I/O	* RST: External RESET input, high active. * Port 3.6.
VDD	20	16	1	P	Power supply input.
VSS	10	8	8	G	Ground, 0 V reference.

6. 8051 CPU 功能描述

6.1. CPU 寄存器

PSW: 程序状态字

SFR 地址 = 0xD0

复位值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
CY	AC	F0	RS1	RS0	OV	F1	P
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

CY: 进位标志

AC: 辅助进位标志

F0: 用户可设定的标志位 0

RS1: 寄存器组选择位 1

RS0: 寄存器组选择位 0

OV: 溢出标志

F1: 用户可设定的标志位 1

P: 奇偶标志

程序状态字 (PSW) 包含反映 CPU 当前状态的几个状态位。PSW 属于特殊功能寄存器 SFR 区，包含进位标志，辅助进位标志 (应用于 BCD 操作)，两个寄存器组选择位，溢出标志，奇偶标志和两个用户可设定的标志位。

进位标志，不仅有算术运算的进位功能，也充当许多布尔运算的“累加器”。

RS0 和 RS1 被用来选择 4 组中的任意一组寄存器组，详见内部 RAM 章节 7.2。

奇偶位反映 1S 内累加器数字和的状况，1S 内累加器中数字和是奇数则 P=1 否则 P=0。

SP: 堆栈指针

SFR 地址 = 0x81

复位值 = 0000-0111

7	6	5	4	3	2	1	0
SP[7]	SP[6]	SP[5]	SP[4]	SP[3]	SP[2]	SP[1]	SP[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

堆栈指针保持栈顶位置，每执行一个 PUSH 指令，会自动增加，缺损值为 0X07H。

DPL: 数据指针低字节

SFR 地址 = 0x82

复位值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
DPL[7]	DPL[6]	DPL[5]	DPL[4]	DPL[3]	DPL[2]	DPL[1]	DPL[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

DPL 是 DPTR 的低字节，DPTR 用来间接访问 XRAM 和程序空间。

DPH: 数据指针高字节

SFR 地址 = 0x83

RESET = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
DPH[7]	DPH[6]	DPH[5]	DPH[4]	DPH[3]	DPH[2]	DPH[1]	DPH[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

DPH 是 DPTR 的高字节，DPTR 用来间接访问 XRAM 和程序空间。

ACC: 累加器

SFR 地址 = 0xE0

复位值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
ACC.7	ACC.6	ACC.5	ACC.4	ACC.3	ACC.2	ACC.1	ACC.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

算术运算的累加器。

B: B 寄存器

SFR 地址 = 0xF0

复位值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
B.7	B.6	B.5	B.4	B.3	B.2	B.1	B.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

另一个算术运算的累加器

6.2. CPU 时序

MA86E/L104是基于80C51的高效1-T结构的单芯片微处理器，与8051指令集兼容，每条指令需要1~6个时钟信号(比标准8051快6~7倍)。使用流线型结构同标准的8051结构比较大大增加了指令完成的速度，指令的时序也和标准的8051不同。

多数8051执行指令，一个区别是建立在机器周期和时钟周期之间，机器周期来自2到12个时钟周期长度。然而，1-T结构的80C51执行指令是基于单独的时钟周期时序。所有指令时序被指定在时钟周期期间。关于1T-80C51指令更详细的说明，请参考“指令集”，这里有每一条指令的助记符、字节数、时钟周期数。

6.3. CPU 寻址 模式

直接寻址(DIR)

直接寻址时操作数用指令中一个8位地址的区域表示，只有内部数据存储器 and 特殊功能寄存器可以直接寻址。

间接寻址(IND)

间接寻址时指令用一个包含操作数地址的寄存器表示，内部和外部存储器均可间接寻址。

8 位地址的地址寄存器可以是选中区的 R0 或 R1 或堆栈指针，16 位地址的地址寄存器只能是 16 位的“数据指针”寄存器，DPTR。

寄存器操作（寻址）(REG)

包含从 R0 到 R7 的寄存器区可以被某些指令存取，这些指令的操作码中用 3 位寄存器说明。存取寄存器的指令有更高的代码效率，因为这种模式减少了一个地址字节。当指令被执行时，其中被选取的区一个 8 位寄存器被存取。执行时，用 PSW 寄存器中两位区选择位来选择四分之一区。

特殊寄存器寻址（寄存器间接寻址）

一些指令具有一个特定的寄存器，例如，一些指令常用于累加器，或数据指针等等，所以没有需要指向它的地址字节。操作码本身就行了。有关累加器的指令 A 就是累加器的特殊操作码。

立即寻址(IMM)

常量的数值可以在程序存储器中跟随操作码。

索引寻址

索引寻址只能访问程序存储器，且只读。这种寻址模式用查表法读取程序存储器。一个16位基址寄存器（数据指针DPTR或程序计数器PC）指向表的基地址，累加器提供偏移量。程序存储器中表项目地址由基地址加上累加器数据后形成。另一种索引寻址方式是利用“case jump”指令。跳转指令中的目标地址是基地址加上累加器数据后的值。

7. 存储器组织

像所有的 80C51 一样，**MA86E/L104** 的程序存储器和数据存储器的地址空间是分开的，这样 8 位微处理器可以通过一个 8 位的地址快速而有效的访问数据存储器。

程序存储器 (ROM) 只能读取，不能写入。最大可以达到 4K 字节。在 **MA86E/L104** 中，所有的程序存储器都是片上 Flash 存储器。因为没有设计外部程序使能 (/EA) 和编程使能 (/PSEN) 信号，所以不允许外接程序存储器。

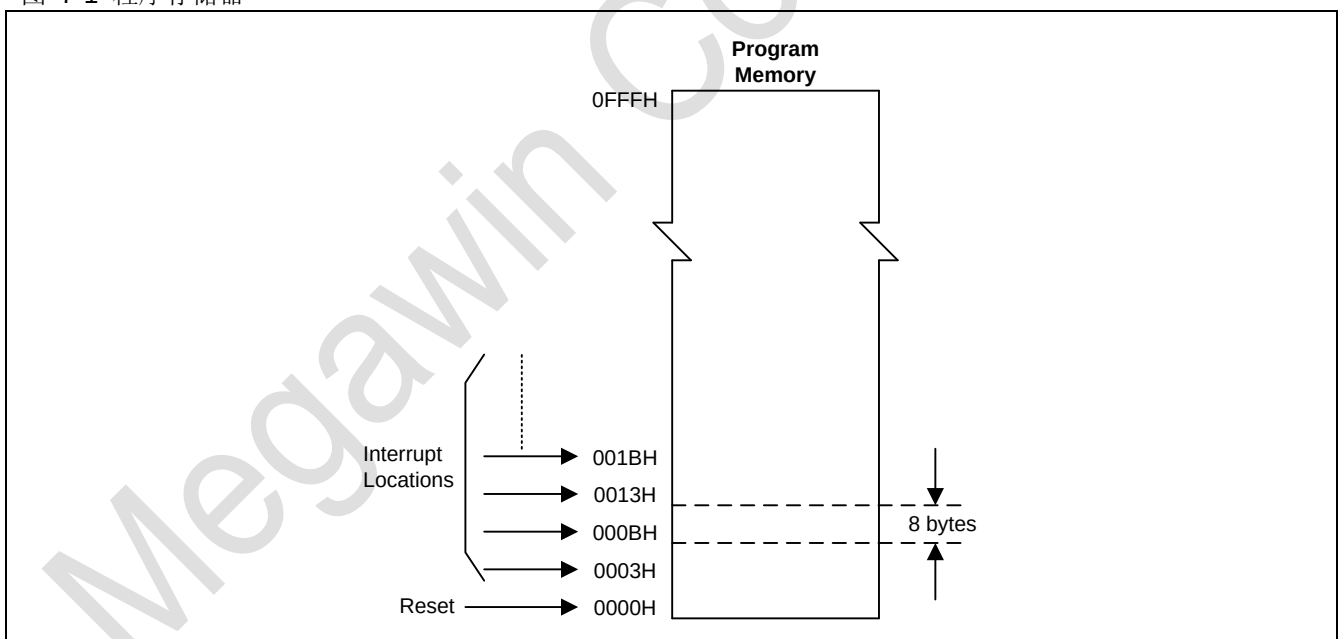
数据存储器使用与程序存储器不同的地址空间。**MA86E/L104** 只有 256 字节的内部没有任何外部的数据存储器。

7.1. 程序存储器

程序存储器用来保存让 CPU 进行处理的程序代码，如图 7-1 所示。复位后，CPU 从地址为 0000H 的地方开始运行，用户应用代码的起始部分应该放在这里。为了响应中断，中断服务位置 (被称为中断矢量) 应该位于程序存储器。每个中断在程序存储器中有一个固定的起始地址，中断使 CPU 跳到这个地址运行中断服务程序。举例来说，外部中断 0 被指定到地址 0003H，如果使用外部中断 0，那么它的中断服务程序一定是从 0003H 开始的。如果中断未被使用，那么这些地址就可以被一般的程序使用。

中断服务程序的起始地址之间有 8 字节的地址间隔：外部中断 0，0003H；定时器 0，000BH；外部中断 1，0013H；定时器 1，001BH 等等。如果中断服务程序足够短，它完全可以放在这 8 字节的空间中。如果其他的中断也被使用的话，较长的中断服务程序可以通过一条跳转指令越过后面的中断服务起始地址。

图 7-1 程序存储器



7.2. 数据存储

图 7-2 向 MA86E/L104 使用者展示了内部和外部数据存储器的空间划分。内部数据存储器被划分为三部分，通常被称为低 128 字节 RAM，高 128 字节 RAM 和 128 字节 SFR 空间。内部数据存储器的地址线只有 8 位宽，因此地址空间只有 256 字节。SFR 空间的地址高于 7FH，用直接地址访问；而用间接访问的方法访问高 128 字节的 RAM。这样虽然 SFR 和高 128 字节 RAM 占用相同的地址空间（80H—FFH），但他们实际上是分开的。

如图 7-3 所示，低 128 字节 RAM 与所有 80C51 一样。最低的 32 字节被划分为 4 组每组 8 字节的寄存器组。指令中称这些寄存器为 R0 到 R7。程序状态字 (PSW) 中的两位用于选择哪组寄存器被使用。这使得程序空间能够被更有效的使用，因为对寄存器访问的指令比使用直接地址的指令短。接下来的 16 字节是可以位寻址的存储器空间。80C51 的指令集包含一个位操作指令集，这区域中的 128 位可以被这些指令直接使用。位地址从 00H 开始到 7FH 结束。

所有的低 128 字节 RAM 都可以用直接或间接地址访问，而高 128 字节 RAM 只能用间接地址访问。

图 7-4 给出了特殊功能寄存器 (SFR) 的概览。SFR 包括端口寄存器，定时器和外围器件控制器，这些寄存器只能用直接地址访问。SFR 空间中有 16 个地址同时支持位寻址和直接寻址。可以位寻址的 SFR 的地址末位是 0H 或 8H。

图 7-2 数据存储器

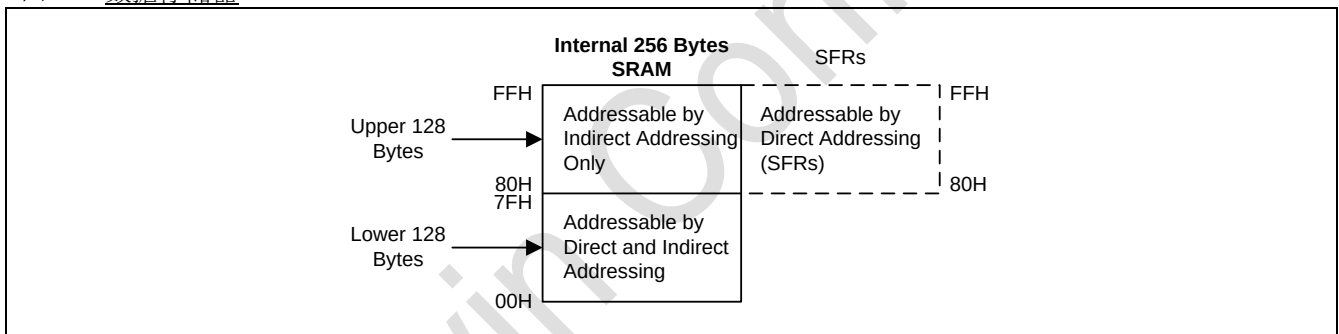


图 7-3 内部 RAM 的低 128 字节

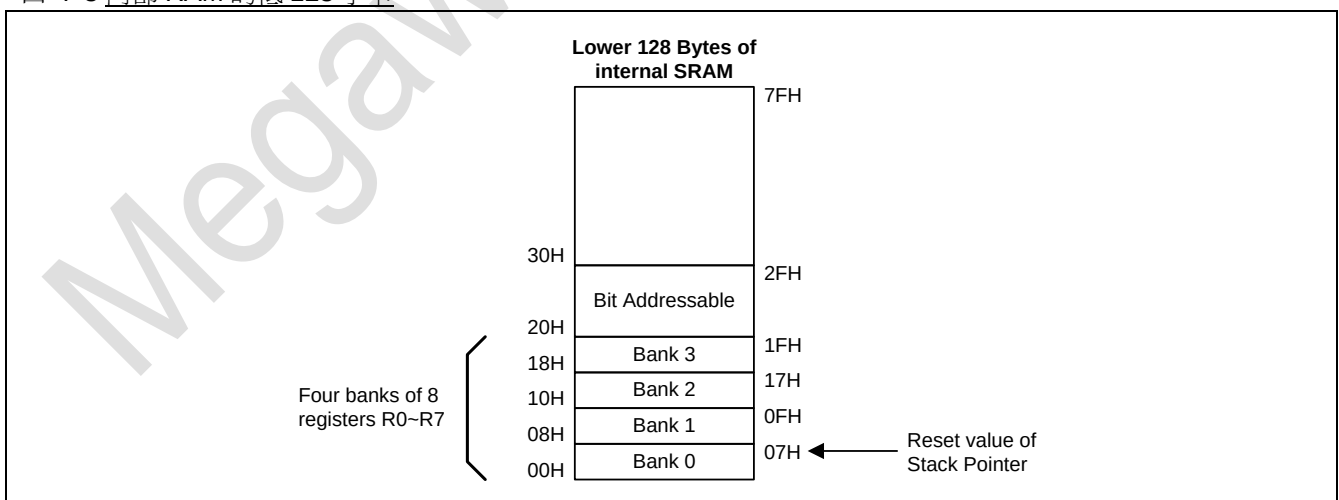
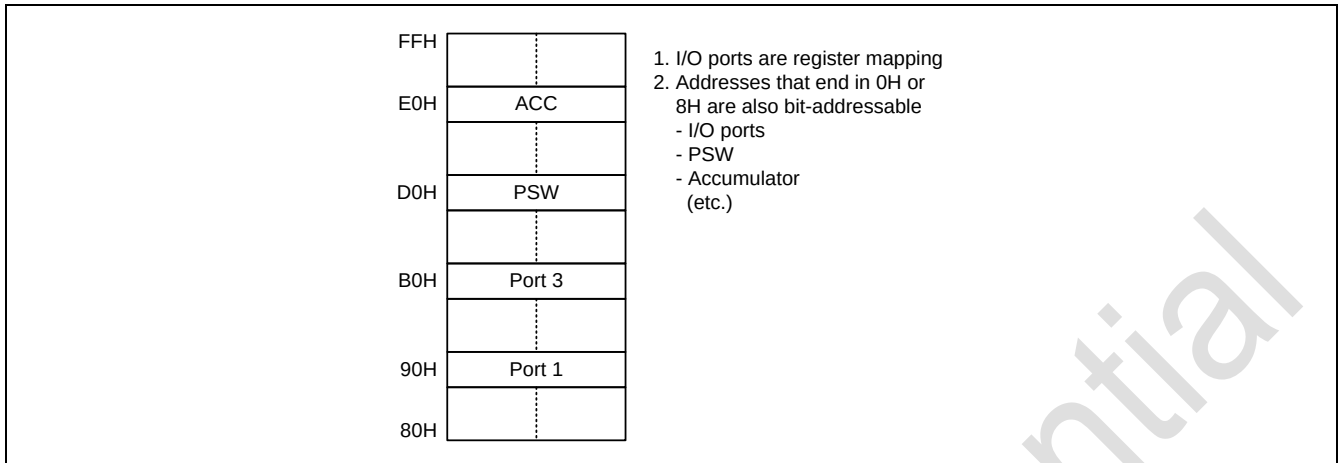


图 7-4 SFR 空间



7.3. 关于 C51 编译器的声明标识符

C51 编译器的声明识别符与 MA86E/L104 存储空间的对对应关系如下：

data

128 字节的内部数据存储空间 (00h~7Fh)。使用除 MOVX 和 MOVC 以外的指令，可以直接或间接的访问。全部或部分的堆栈可能保存在此区域中。

idata

间接数据。256 字节的内部数据存储空间 (00h~FFh) 使用除 MOVX 和 MOVC 以外的指令间接访问。全部或部分的堆栈可能保存在此区域中。此区域包括 data 区和 data 区以上的 128 字节。

sfr

特殊功能寄存器。CPU 寄存器和外围部件控制/状态寄存器，只能通过直接地址访问。

xdata

没有外部数据或片上的扩展 RAM (XRAM)。

pdata

没有分页的外部数据 (256 字节) 或片上的扩展 RAM (XRAM)。

code

4K 程序存储空间。通过“MOVC @A+DTPR”访问，作为程序部分被读取。

8. 数据指针寄存器 (DPTR)

MA86E/L104 DPTR 只有一种设置。MA86E/L104 不支持访问外部存储器和 MOVX 指令。

9. 系统时钟

系统时钟有 4 个时钟源：内部快频 RC 震荡器 (IHRCO)，外部晶振，内部慢频 RC 震荡器 (ILRCO) 和外部频率输入。如图 9-1 所示 MA86E/L104 系统时钟结构。

MA86E/L104 默认值是 IHRCO 24.0MHz MHz 2 分频作为系统时钟，并保留晶振脚 P4.0/P4.1 普通 I/O 口的特性。软件可以根据应用要求自由切换 4 种时钟的任意一种作为系统时钟，但必须等时钟稳定后才能切换。如果软件选择外部时钟模式，脚 P4.0 和 P4.1 分配给 XTAL2 和 XTAL1。并且 P4.0/P4.1 普通 I/O 功能失效。在外部时钟输入模式 (ECKI)，时钟源来自 P4.0，P4.1 仍然是普通 I/O 口。

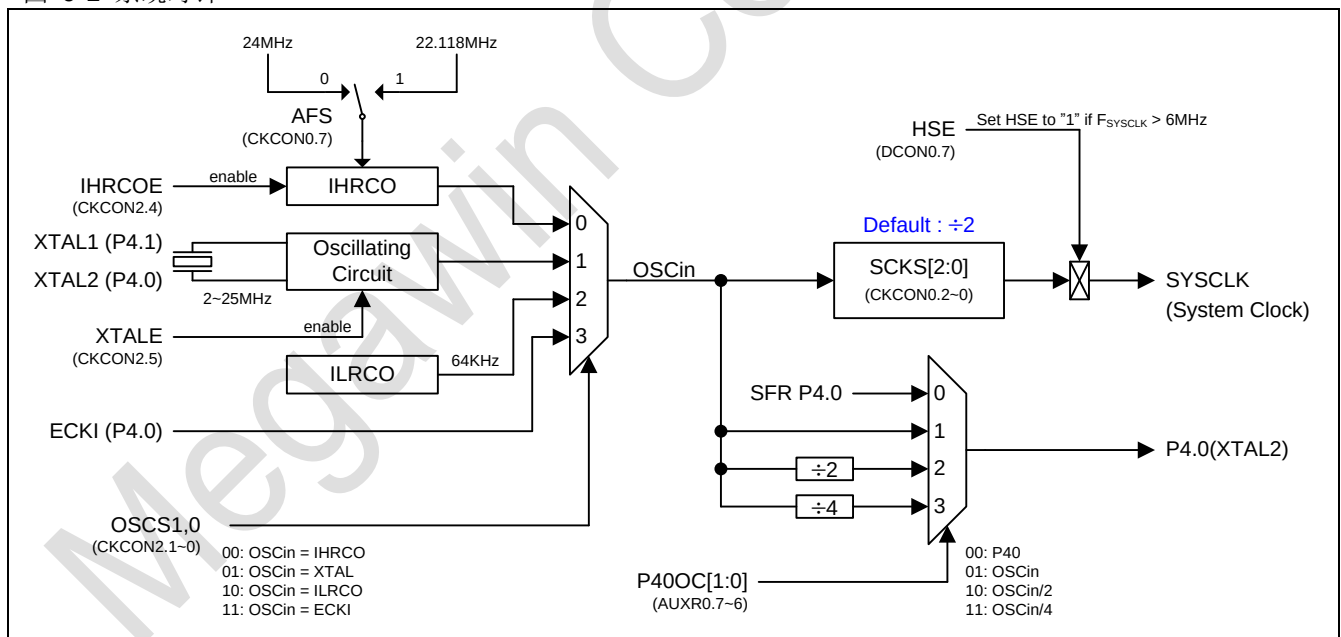
软件可以选择 IHRCO 两种频率，另一种是 22.118MHz。通过软件设置位 AFS (CKCON0.7) 来选择，两种 IHRCO 频率 22.118MHz 和 24.0 MHz 都是高精度，在全工作电压和温度范围内频漂在 $\pm 4\%$ 以内。在 IHRCO 或 ILRCO 模式，P4.0 可以作为全时钟 (OSCin) 输出或 2 分频时钟 (OSCin/2) 输出或 4 分频时钟 (OSCin/4) 输出给其他系统时钟源应用。

时钟分配器分配 4 种时钟源的一种为系统时钟 SYSCLK，如下图所示：图 9-1。用户能通过设置 SCKS2~SCKS0 位 (CKCON0 寄存器) 来获得理性的时钟。在上电复位后系统时钟的默认是 2 分频。

9.1. 时钟结构

錯誤! 找不到參照來源。显示了 MA86E/L104 的时钟系统. 系统时钟可以于外部晶振或内部振荡作为来源。

图 9-1 系统时钟



9.2. 时钟寄存器

CKCON0: 时钟控制寄存器 0

SFR 页 = 普通 & P 页

SFR 地址 = 0xC7

复位值 = 0xxx-x001

7	6	5	4	3	2	1	0
AFS	0	0	0	0	SCKS2	SCKS1	SCKS0
R/W	W	W	W	W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: AFS, 频率选择

 0: 选择 IHRCO 输出 **24.0MHz**。

 1: 选择 IHRCO 输出 **22.118MHz**。

Bit 6~3: 保留位。写 CKCON0 时, 这 4 个位必须写“0”。

Bit 2~0: SCKS2 ~ SCKS0, 系统时钟分频器选择位, SCKS[2:0] 缺损值“001”选择的系统时钟是 OSCin/2.

SCKS[2:0]	System Clock
0 0 0	OSCin
0 0 1	OSCin /2
0 1 0	OSCin /4
0 1 1	OSCin /8
1 0 0	OSCin /16
1 0 1	OSCin /32
1 1 0	OSCin /64
1 1 1	OSCin /128

CKCON2: 时钟控制寄存器 2

SFR Page = P

SFR 地址 = 0x40

复位值 = xx01-xx00

7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	XTALE	IHRCOE	0	0	OSCS1	OSCS0
W	W	R/W	R/W	W	W	R/W	R/W

Bit 7~6: 保留位。写 CKCON0 时, 这 2 个位必须写“0”

Bit 5: XTALE, 外部晶振(XTAL) 使能。缺损值在系统时钟选项时硬件已经设置。

0: 禁止 XTAL 震荡电路。在这种情况下, XTAL2 XTAL1 表现为 Port 4.0 Port 4.1.

 1: 使能 XTAL 震荡电路。如果软件设置这个位, 必须等待 **3 ms** XTAL 才能稳定输出。

Bit 4: IHRCOE, 内部快频 RC 震荡使能位。

0: 禁止内部快频 RC 震荡电路。

 1: 使能内部快频 RC 震荡电路。如果软件设置这个位, 必须等待 **32 us** IHRCO 才能稳定输出。

Bit 3~2: 保留位。写 CKCON0 时, 这 2 个位必须写“0”。

Bit 1~0: OSCS[1:0], OSCin 时钟选择。OSCin 缺损选项是 IHRCO.

OSCS[1:0]	OSCin 时钟选择
0 0	IHRCO
0 1	XTAL
1 0	ILRCO
1 1	ECKI, 外部时钟输入在 (P4.0) OSCin.

AUXR0: 辅助寄存器 0

SFR 地址 = 0xA1

复位值 = 000x-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P40OC1	P40OC0	P40FD	--	P1FS1	P1FS0	INT1H	INT0H
R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~6: P40 输出配置控制位 1 和位 0, 这两位仅仅当内部 RC 震荡 (IHRCO 或 ILRCO) 被选择为系统时钟源时有效。这种情况, XTAL2 和 XTAL1 改变功能作 P4.0 和 P4.1。在外部时钟输入模式, P4.0 专用于时钟输入脚, 在内部震荡模式下, P4.0 为普通 I/O 或时钟源发生器提供下列选项, 当 P40OC[1:0] 索引为非 P4.0 GPIO 功能时, P4.0 将驱动内部振荡器 (IHRCO 或 ILRCO) 输出为其它设备提供时钟源。

P40OC[1:0]	P4.0 功能	P4.0 I/O 模式
00	P40	By P4M0.0
01	OSCin	By P4M0.0
10	OSCin/2	By P4M0.0
11	OSCin/4	By P4M0.0

当 P4.0 作为时钟输出功能, 设置 P4M0.0 为 “1” 选者 P4.0 为推挽输出

Bit 5: P40FD, P4.0 快速驱动标志。

0: P4.0 默认驱动输出

1: P4.0 快速驱动输出使能。若 P4.0 被配置为时钟输出, 当 P4.0 输出频率大于 12MHz (5V) 或者大于 6MHz (3V) 时使能此位。

DCON0: 设备控制 0

SFR 页 = 仅 P 页

SFR 地址 = 0x4C

RESET = 10xx-xx1x

7	6	5	4	3	2	1	0
HSE	IAPO	0	0	0	0	RSTIO	0
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7: HSE, 使能高速工作

0: 选择 MCU 在低速模式下运行, 降低内部电路的速度来减小功耗。

1: 如果 $F_{SYSCLK} > 6MHz$, 置位使能 MCU 全速运行

10. 看门狗定时器 (WDT)

10.1. WDT 结构

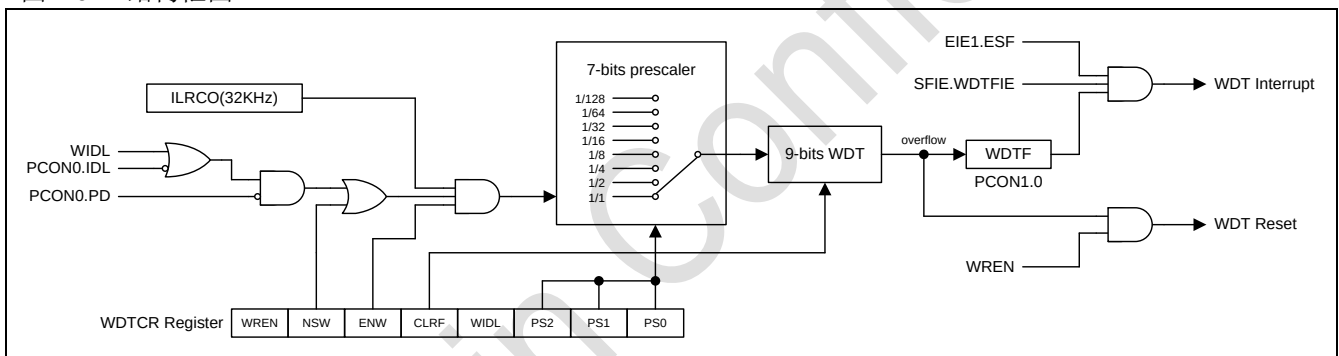
看门狗定时器 (WDT) 用来使程序从跑飞或死机状态恢复的一个手段。WDT 由一个 9 位独立定时器、一个 7 分频器和一个控制寄存器(WDTCR)组成。图 10-1 显示 **MA86E/L104** WDT 结构框图。

当 WDT 使能，时钟来自 32KHz ILRCO。WDT 溢出会设置位 WDTF PCON1.0，也能产生中断通过使能位 WDTFIE (SFIE.0) 和 ESF (EIE1.3)。溢出也能触发系统复位通过设置位 WREN (WDTCR.7)。软件可以在溢出之前在 CLRW 位 (WDTCR.4)上写“1”来清除它，可以阻止 WDT 溢出。

一旦 WDT 使能通过设置位 ENW，将没有办法使之失效除非上电复位或在 page-p SFR 覆盖 ENW，能清除位 ENW。WDTCR 会保持以前的值不会改变在硬件(RST-pin)复位、软件复位和 WDT 复位后。

WREN, NSW 和 ENW 都是一次性使能生效，写“1”使能。在 Page-P 中写“0”到位 WDTCR.7~5 禁止 WREN, NSW 和 ENW 使用。详见 WDT 章节和 P 页访问章节。

图 10-1 结构框图



10.2. WDT 在掉电模式和空闲模式期间

空闲模式，位标志 WIDL (WDTCR.3) 决定 WDT 是否计数。设置这个位能让 WDT 在空闲模式一直计数。如果硬件选项 WDTRCO 使能，WDT 会一直保持计数不管位 WIDL 设置情况。

掉电模式，ILRCO 不会停如果 NSW (WDTCR.6) 使能。这会让 WDT 保持计数即使掉电模式下(Watch 模式)。WDT 溢出后，软件能设置进入中断或复位唤醒 CPU。

10.3. WDT 寄存器

WDTCR: 控制寄存器

SFR 地址 = 0xE1

POR = 0000-0111 (xxx0_xxxx 硬件选项)

7	6	5	4	3	2	1	0
WREN	NSW	ENW	CLRW	WIDL	PS2	PS1	PS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: WREN, WDT 复位使能标志, 初始值随硬件选项 WRENO。

0: WDT 溢出不产生复位。WDT 溢出标志 WDTF 可以供软件检测或触发中断。

1: WDT 溢出产生系统复位。一旦 WREN 已经设置, 不能用软件在常规页中清除, 但在 page P 中, 软件能修改其值 “0” 或 “1”。

Bit 6: NSW. 不停止的 WDT 标志。初始值随硬件选项 NSWDT。

0: WDT 停止计数 MCU 在掉电模式。

1: WDT 永远不会停止计数 MCU 在掉电模式或空闲模式。一旦 NSW 已经设置, 不能用软件在常规页中清除, 但在 page P 中, 软件能修改其值 “0” 或 “1”。

Bit 5: ENW. 使能 WDT 标志。

0: 禁止 WDT 运行, 这个位仅仅能被 POR 清除。

1: 使能 WDT, 一旦 ENW 已经被设置, 不能用软件在常规页中清除, 但在 page P 中, 软件能修改其值 “0” 或 “1”。

Bit 4: CLRW. WDT 清零位。

0: 硬件自动清除此位。

1: 清零 WDT 重新计数。

Bit 3: WIDL. WDT 空闲模式控制。

0: WDT 停止计数 MCU 在空闲模式。

1: WDT 保持计数 MCU 在空闲模式。

Bit 2~0: PS2 ~ PS0, 选择分频器输出作 WDT 基础时钟输入 (分频系数设置)

PS[2:0]	分频值	WDT 时间
0 0 0	1	15 ms
0 0 1	2	31 ms
0 1 0	4	62 ms
0 1 1	8	124 ms
1 0 0	16	248 ms
1 0 1	32	496 ms
1 1 0	64	992 ms
1 1 1	128	1.984 S

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	--	--	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 0: WDTF, WDT 溢出标志。

0: 必须由软件写“1”清除, 软件写“0”不操作。

1: 当 WDT 溢出时硬件置位此位, 写 “1” 清除。

10.4. WDT 硬件选项

除了由软件初始化外，WDTCR 寄存器还能在上电的时候由硬件选项 WRENO,NSWDT,HWENW,HWWIDL 和 HWPS[2:0]来自动初始化，这些选项通过通用编程器来编程，如下所叙。

如果 HWENW 编程为“使能”，则硬件在上电时为 WDTCR 寄存器作如下的初始化工作：（1）ENWI 位置 1。（2）载入 WRENO 的值到 WREN 位。（3）载入 NSWDT 的值到 NSW 位。（4）载入 HWWIDL 的值到 WIDL 位。（5）载入 HWPS【2： 0】的值到 PS【2： 0】位。

如果 HWENW 和 WDSFWP 都被编程为“使能”，则硬件仍然会在上电时由 WDT 硬件选项初始化 WDTCR 寄存器的内容。之后，任何对 WDTCR 的位的写动作都会被忽略，除了写“1”到 WDTCR.4(CLRW)位来清 WDT 之外，即使通过对 Page-P SFR 的操作机制也不行。I

WRENO:

使能： 置位 WDTCR.WREN 以使能 WDTF 系统复位功能。

禁止： 清除 WDTCR.WREN 以禁止 WDTF 系统复位功能。

NSWDT:

使能： 使能 WDT 在掉电模式也保持运行，设置位 WDTCR.NSW (watch 模式)。

禁止： 禁止 WDT 在掉电模式下运行，清除位 WDTCR.NSW 。

HWWIDL, HWPS2, HWPS1, HWPS0:

当 HWENW 被使能，上电复位时，这四个保险丝位将被载入到特殊功能寄存器 WDTCR 中。

HWENW:

使能： 上电时自动硬件使能看门狗定时器，并且自动加载 WRENO, NSWDT, HWWIDL 和 HWPS2~0 的值到 WDTCR 中。

禁止： 上电时看门狗定时器（WDT）不自动使能。

WDSFWP: 禁止软件写 WDTCR 寄存器

使能： 特殊功能寄存器 WDTCR 软件写保护。

禁止： 特殊功能寄存器 WDTCR 可被软件改写。

11. 系统复位

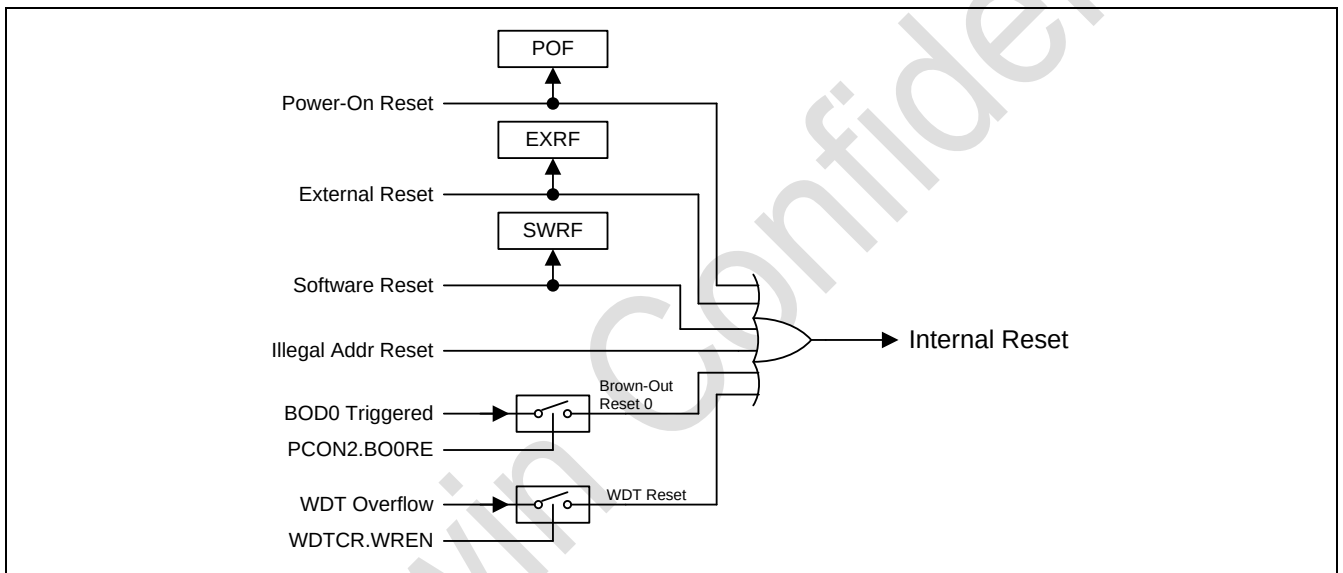
复位期间，所有的 I/O 寄存器都设置为初始值，程序会根据 OR 设置选择从复位向量的 0000H 开始运行，或者根据 OR 设置从 ISP 地址开始运行。The **MA86E/L104** 有 6 种复位源：上电复位，外部复位，软件复位，非法地址复位，WDT 复位和低电压复位。如图所示：图 11-1 系统复位源（**MA86E/L104**）。

下面的选项描述复位产生源及其相应的控制寄存器和指示标志。

11.1. 复位源

錯誤! 找不到參照來源。 展示了 **MA86E/L104** 的复位系统，和所有复位源

图 11-1 系统复位源



11.2. 上电复位

上电复位 (POR)用于在电源上电过程中产生一个复位信号。微控制器在 V_{DD} 电压上升到 V_{POR} (POR 开始电压) 电压之前将保持复位状态。 V_{DD} 电压降到 V_{POR} 之下后微控制器将再次进入复位状态。在一个电源周期中，如果需要再产生一次上电复位 V_{DD} 必须降到 V_{POR} 之下。

PCON0: 电源控制寄存器 0

SFR 地址 = 0x87

POR = 0001-0000, 复位值 = 000X-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
SMOD1	SMOD0	GF	POF	GF1	GF0	PD	IDL
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 4: POF. Power-On 旗标.

0: 这标志必须通过软件清零以便认出下一个复位类型。

1: 当 V_{DD} 从 0 伏上升到正常电压时硬件复位，POF 也能有软件置位。

上电标志 POF 在上电过程中由硬件置“1”或当 VDD 电压降到 V_{POR} 电压之下时由硬件置“1”。它可以通过软件来清除但不受任何热复位（譬如：外部 RST 引脚复位、掉电检测器 Brown-Out 复位、软件(ISPCR.5)复位和 WDT 复位）的影响。它帮助用户检测 CPU 是否从上电开始运行。注意：POF 必须由软件清除。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	POF1	IARF	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 4: POF1, 上电标志 1。是 POF 标志复制品，所以，这个标志 POF1 与 POF0 一样反应相同的电源状况。

0: 这位必须通过软件清零，写“1”清零，写“0”无效。

1: 当VDD 由0V上升到普通电压时，硬件置位此位，写“1”清零。

11.3. 外部复位

保持复位引脚 RST 至少 24 个振荡周期的高电平，将产生一个复位信号，为确保 MCU 正常工作，必须在 RET 引脚上连接可靠的硬件复位电路。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR Address = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	POF1	IARF	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 6: EXRF, 外部复位标志。

0: 这位必须通过软件清零，写“1”清零，写“0”无效。

1: 若外部复位产生则被硬件置位，写“1”清零。

11.4. 软件复位

软件通过对 SWRST(ISPCR.5) 位写“1”触发一个系统热复位，软件复位后，硬件置位 SWRF 标志(PCON1.7)。SWBS 标志决定 CPU 是从 ISP 还是 AP 区域开始运行程序。

ISPCR: ISP 控制寄存器

SFR Address = 0xE5

RESET = 0000-xxxx

7	6	5	4	3	2	1	0
ISPEN	SWBS	SWRST	CFAIL	-	--	--	--
R/W	R/W	R/W	R/W	W	W	W	W

Bit 6: SWBS, 软件引导控制

0: 用来选择软件复位后从 AP-空间。

1: 用来选择软件复位后从 ISP-空间。

Bit 5: SWRST, 软件复位触发控制

0: 无操作

1: 产生软件系统复位，它将被硬件自动清除。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

POR = 0010-0x00

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

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

30/110

SWRF	EXRF	POF1	IARF	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 7: SWRF, 软件复位标志。

0: 这位必须通过软件清零，写“1”清零，写“0”无操作。

1: 软件复位产生时硬件置位此位，写“1”清零。

11.5. 非法地址复位

MA86E/L104 中，如果程序运行到非法地址诸如超过 ROM 限制程序地址时触发一个 CPU 热复位并置位 IARF (PCON1.4) 标志，以指示一个非法地址复位发生。

11.6. 掉电检测器 (Brown-Out) 复位

MA86E/L104 中，掉电检测器(BOD0)检测电源电压 (VDD)，掉电检测器(BOD0) 的检测固定点为 VDD=2.4V/4.2V，如果 VDD 电压低于 BOD0 检测点，则置位 BOF0 标志，如果 BO0RE (PCON2.1) 被使能，BOD0 事件将触发一个 CPU 复位并置位 BOF0 指示一个掉点检测器 (BOD0) 复位发生。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	--	--	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 1: BOF0, BOF0 复位标志

0: 这位必须通过软件清零，写“1”清零，写“0”无操作。

1: 当 VDD 电压碰到 BOD0 检测点时，硬件置位此位，写“1”清零。如果 BO0RE (PCON2.1) 被使能，BOD0 事件将触发一个 CPU 复位并置位 BOF0 指示一个掉点检测器 (BOD0) 复位发生。

11.7. WDT 复位

当 WDT 使能开始计数，WDT 溢出时置位 WDTF 标志。如果 WREN (WDTCR.7) 使能，WDT 溢出将引起一个系统热复位，软件可以读 WDTF 标志来确认 WDT 复位发生。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR Address = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	--	--	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 0: WDTF, WDT 溢出/复位 标志。

0: 这位必须通过软件清零，写“1”清零，写“0”无操作。

1: 当 WDT 溢出产生时硬件置位此位，写“1”清零。如果位 WREN (WDTCR.7) 被设置，WDTF 标志指示一个 WDT 复位产生。

12. 电源管理

MA86E/L104 支持一个电源监测模块（掉电侦察器(BOD0)模块），和 6 种电源节能模式：空闲模式（IDLE）、掉电模式（Power-Down）、慢频模式、副频模式、Watch 模式、Monitor 模式。

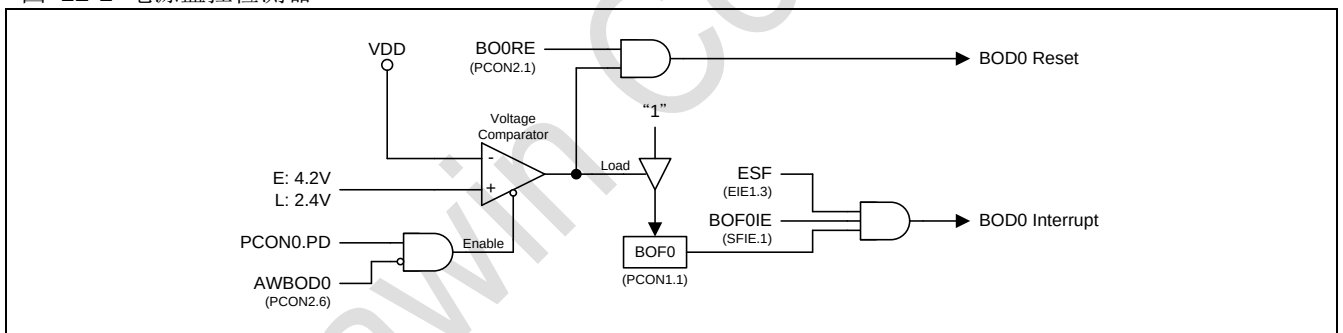
通过 BOF0 标志位 BOD0 报告电源状态，软件可以通过这个状态产生中断或复位。6 种电源节能模式提供不同的节能应用，通过对 CKCON0, CKCON2, PCON0, PCON1, PCON2 和 WDTCR 寄存器的访问来操作这些电源事件。

12.1. 电源监控模块

MA86E/L104，有一个片上检测器 (BOD0)通过比较固定的触发电压来检测芯片电压，图 12-1 是 BOD0 功能逻辑图，BOD0 检测固定触发电压为 VDD=4.2V（5V 应用）和 2.4V 在（3.3V）应用。当 VDD 降到触发电压以下时，BOF0 (PCON1.1)标志被置位，如果 ESF (EIE1.3) 和 BOF0IE (SFIE.1) 被使能，不管是普通模式或空闲模式都能产生一个中断请求以响应(BOD0)事件，如果 AWBOD0 (PCON2.6)使能，这个中断也能唤醒掉电模式。

当 BOORE (PCON2.1) 被使能，BOD0 事件产生一个系统复位并硬件置位 BOF0 指示一个 BOD0 复位事件已经产生。在普通模式和空闲模式下 BOD0 事件能重新启动 CPU，如果 AWBOD0 (PCON2.6)位被使能，也能重新启动掉电模式。

图 12-1 电源监控检测器



12.2. 电源节省模式

12.2.1. 慢频模式

程序设置位 SCKS2~SCKS0(CKCON0 寄存器，参考系统时钟选项“**錯誤! 找不到參照來源。**”为 0/0/0 值，可以减慢 MCU 的工作速度达到节能的目的，使用者考量在特殊的程序段使用合适的慢速度，原则上不应该影响系统的其他功能。而且，应该在普通的程序段恢复到正常的速度。

12.2.2. 副频模式

设置 OSCS1~0 选择 OSCS1~0 作为系统时钟，MCU 的工作频率会慢下来，32KHz ILRCO 系统频率使 MCU 工作在特别慢的速度和功耗下，另外设置 SCKS2~SCKS0 位 (CKCON0 寄存器，参考系统时钟选项“**錯誤! 找不到參照來源。**”使用者可以使 MCU 的速度最低到 250HZ。

12.2.3. Watch 模式

如果看门狗被使能并且位被设置，看门狗在掉电模式保持运行，这个在 **MA86E/L104** 应用中叫 Watch 模式。当 WDT 溢出，软件选择中断或系统复位来唤醒 CPU 并硬件置位 WDTF。通过定义 WDT 预分频最大唤醒时间能到 2 秒，更详细信息请参考 WDT 章节 **錯誤! 找不到參照來源**。和 14 中断章节。

12.2.4. Monitor 模式 (仅仅使用于 L-系列)

如果 AWBOD1 (PCON3.3) 被设置，即使在掉电模式下，掉电检测功能 BOD1 会有效，这就是 **MA86E/L104** 应用中的 Monitor 模式。当 BOD1 触发到检测电压，软件选择中断或系统复位来唤醒 CPU 并硬件置位 BOF1，更详细信息请参考 12 掉电检测章节和 14 中断章节，这功能仅仅实用于 L-系列。

12.2.5. 空闲模式

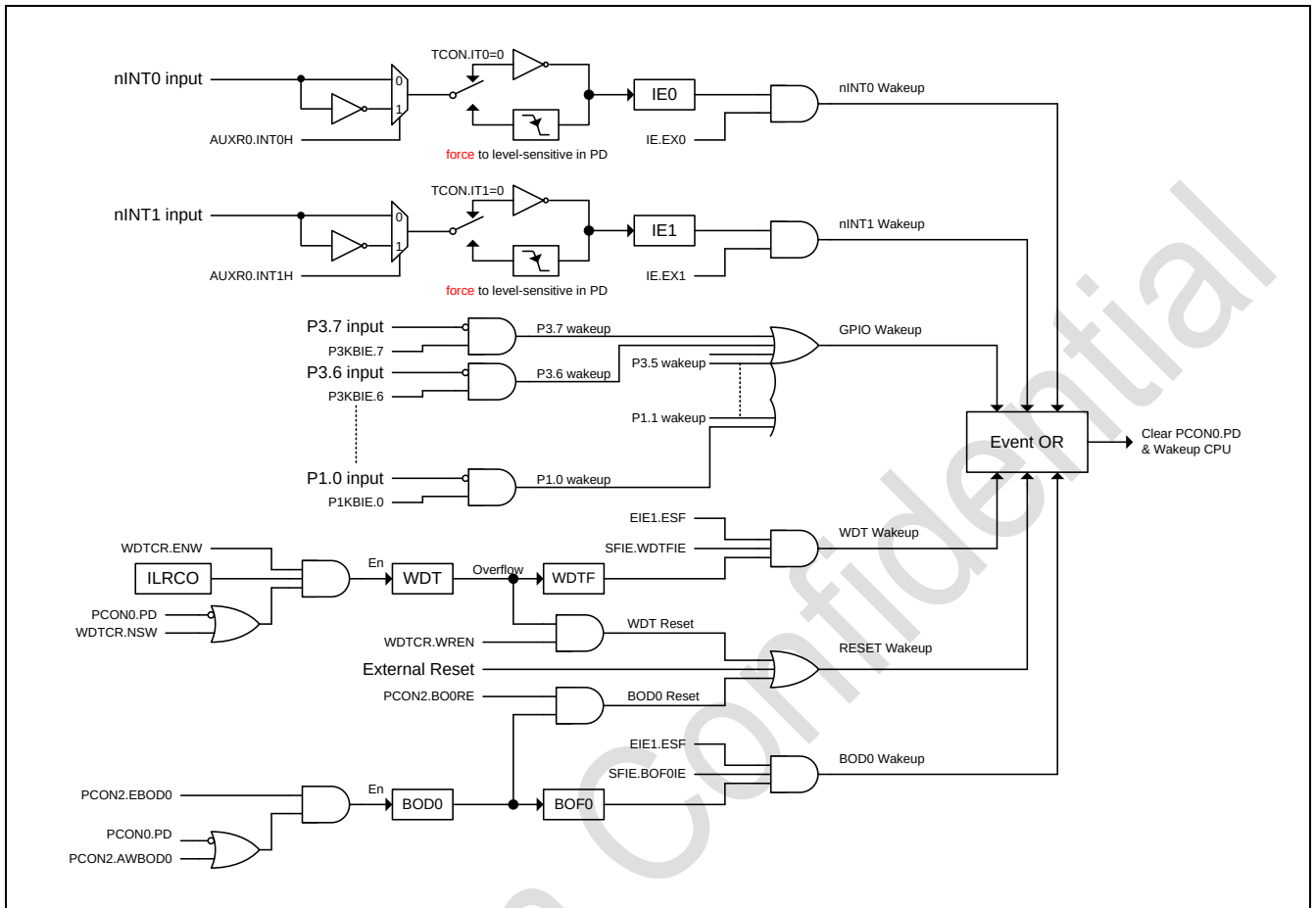
可以通过软件的方式置 PCON.IDL 位，使设备进入空闲模式。在空闲模式下，系统不会给 CPU 提供时钟 CPU 状态、RAM、SP、PC、PSW、ACC 被保护起来。I/O 端口也保持当前的逻辑状态。空闲模式保持外部设置当中有中断来时能唤醒 CPU，空闲模式下定时器 0、定时器 1、UART、KBI、BOD0 仍然处于工作状态。在空闲模式下 WDT 唤醒 CPU 有条件制约。任何使能的中断源或复位都能终止空闲模式，一个中断会退出空闲模式，并同时进入中断服务程序，只有在中断返回后才会开始执行进入空闲模式指令之后的程序。

12.2.6. 掉电模式

可以通过软件的方法置位 PCON.PD 使设备进入掉电模式，掉电模式下，震荡器停止震荡，Flash 存储器掉电以节约电能，只有上电电路继续刷新电源，在减少 VDD 的时候 RAM 的内容仍然会被保持；但如果电源电压低于芯片工作电压，特殊功能寄存器 SFR 的内容就不一定能保持住。外部复位、上电复位、外部中断、使能的 KBI 使能的 BOD0 或使能的没有停止的 WDT 能是系统推出掉电模式。

如果有下列情况发生，使用者至少要等 4 微秒后才能进入或再次进入掉电模式：刚开始运行代码(任何形式的复位后面)，或者刚刚退出掉电模式。为了在掉电模式达到最小功耗，软件必须设置所有的 I/O 为悬浮状态，包含封装中没有漏出来的 I/O。例如：**P1.7~P1.0 和 P4.1~P4.0 在 MA86E/L104AE8 (SOP8) 的封装中都没有秀出来，软件必须设置 P1/P4 SFR 控制位为“0” (输出低) 来避免脚位在掉电模式中处于悬浮状态。**

錯誤! 找不到參照來源。 标示 MA86E/L104 在掉电模式中唤醒的进程。



12.2.7. 中断唤醒掉电模式

两个外部中断都能终止掉电模式，外部中断 nINT0 (P3.2), nINT1 (P3.3) 能退出掉电模式，为了能唤醒掉电模式，中断 nINT0, nINT1 必须使能并且设置为电平触发操作，如果外部中断使能且设置是边沿触发（上升或下降），他们会被硬件强置为电平触发（低电平或高电平）。

一个中断终止掉电模式，唤醒时间取决内部定时。当中断口产生下降沿时，掉电模式被终止，震荡重新启动，并且一个内部计数器开始计数，在内部计数器没有计满之前内部时钟不允许被应用 CPU 也不能运行指令。计数溢出后，中断服务程序开始工作，为了避免中断被重复触发，中断服务程序在返回前应该被禁止，中断口低电平应保持足够长的时间以等待系统问题。

12.2.8. 复位唤醒掉电模式

如果 P3.6 设置为 RST 脚，RST 脚唤醒有点类似于中断，复位脚有上升沿电平时系统退出掉电模式，震荡重新启动，且一个内部计数器开始计数，在内部计数器没有计满之前内部时钟不允许被应用 CPU 也不能运行指令。复位脚必须保持长时间的高电平以保证系统完全复位，复位脚变低电平时开始执行程序。

值得注意的是当空闲模式被硬件复位唤醒时，前两个机器周期（内部复位没有取得控制权）程序正常从进入 IDLE 模式的后一条指令执行，这时内部硬件是禁止访问内部 RAM 的，但访问 I/O 端口没有被禁止，为了保证不可预料的写 I/O 口，在进入 IDLE 指令后不要放置写 I/O 口或外部存储器的指令（最好加两到三个 NOP 指令）。

12.2.9. KBI 键盘唤醒掉电模式

MA86E/L104 的键盘中断，P1.7 ~ P1.0, P3.7~P3.4, **P41, P40**, P31 和 P30 具有唤醒能力，可以通过 KBI 模块的控制寄存器 P1KBIE 、 P3KBIE ， P3.2/nINT0 、 P3.3/nINT1 进行使能。

通过使能 KBI 唤醒掉电模式有点类似中断唤醒，当使能 KBI 的 IO 口有低电平时系统退出掉电模式，震荡重新启动，且一个内部计数器开始计数，在内部计数器没有计满之前内部时钟不允许被应用 CPU 也不能运行指令。计数溢出后，CPU 响应 KBI 中断并入中断服务程序，细节请参考 17 KBI 章节。

12.3. 电源控制寄存器

PCON0: 电源控制寄存器 0

SFR 地址 = 0x87

POR = 0001-0000, 复位 = 000x-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
SMOD1	SMOD0	--	POF	GF1	GF0	PD	IDL
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 4: POF, 上电标志

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当上电复位产生时硬件置位此位。

Bit 1: PD, 掉电控制位。

0: 软件清零或任何一个退出掉电模式的事件发生时硬件清零。

1: 置位则激活掉电操作 (即进入掉电模式)。

Bit 0: IDL, 空闲模式控制位。

0: 软件清零或任何一个退出空闲模式的事件发生时硬件清零。

1: 置位则激活空闲操作 (即进入空闲模式)。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

POR = 0010-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	--	--	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 7: SWRF, 软件复位标志。

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当软件复位产生时硬件置位此位。

Bit 6: EXRF, 外部复位标志。

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当外部复位产生时硬件置位此位。

Bit 5~4: 保留. 当写 PCON1 时, 软件必须在这些位上写“0”

Bit 3: KBIF 键盘中断标志。

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当键盘中断复位产生时硬件置位此位。

Bit 2: 保留当写 PCON1 寄存器时此位必须填“0”。

Bit 1: BOF0, Brown-Out 侦察标志 0.

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当电源监控复位产生时硬件置位此位(E: 4.2V, L: 2.4V)。

Bit 0: WDTF, WDT 溢出标志

0: 这位必须由软件清零, 写“1”清零。

1: 当 WDT 复位产生时硬件置位此位。

PCON2: 电源控制寄存器 2

SFR Page = P Only

SFR 地址 = 0x44

POR = x0xx-xx01

7	6	5	4	3	2	1	0
--	AWBOD0	--	--	--	--	BO0RE	1
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7: 保留,写 PCON2 寄存器时此位必须填“0”。

Bit 6: AWBOD0, 在掉电模式下 (PD) 使能电源监控模式 (BOD0) 控制位。

0: 电源监控模式 (BOD0) 在掉电模式下失效。

1: 电源监控模式 (BOD0) 在掉电模式下有效。

Bit 5~2: 保留,写 PCON2 寄存器时此几位必须填“0”。

Bit 1: BO0RE, BOD0 复位使能标志, 初始为 OR1.BO0RE0 取反值。

0: 当 BOF0 已经设置, 禁止电源监控 (BOD0) 系统复位。

1: 当 BOF0 已经设置, 使能电源监控 (BOD0) 系统复位 (VDD 触到 4.2V(E) 或 2.4V(L))。

Bit 0: 保留给测试用, 写 PCON2 寄存器时此位必须填“1”。

P1KBIE: Port 1 KBI 使能控制寄存器

SFR 地址 = 0xD7

RESET = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P17KBIE	P16KBIE	P15KBIE	P14KBIE	P13KBIE	P12KBIE	P11KBIE	P10KBIE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: 每个 P1 引脚键盘输入功能使能控制位。

0: 相对应的引脚键盘输入功能失效

1: 相对应的引脚键盘输入功能使能, 低电压触发。

P3KBIE: Port 3 KBI 使能控制寄存器

SFR 地址 = 0xD6

RESET = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P37KBIE	P36KBIE	P35KBIE	P34KBIE	P41KBIE	P40KBIE	P31KBIE	P30KBIE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: P3.7 ~ P3.4, P4.1, P4.0, P3.1 和 P3.0 引脚键盘输入功能使能控制位。

0: 相对应的引脚键盘输入功能禁止

1: 相对应的引脚键盘输入功能使能, 低电压触发。

13. 输入输出配置

MA86E/L104 有下列 I/O 端口：P1.0~P1.7, P3.0~P3.5 及 P3.7。RST 引脚与 P3.6 有互换功能。如果选择外部振荡器做系统时钟输入则 P4.0 和 P4.1 被配置为 XTAL2 和 XTAL1。准确的可用 I/O 引脚数量由封装类型决定。见表 13-1。

表 13-1 可用引脚数量

封装类型	I/O 引脚	引脚数量
20-pin PDIP	P1.0~P1.7, P3.0~P3.5, P3.7, RST(P3.6), XTAL2(P4.0), XTAL1(P4.1)	15 or 16 (RST/P3.6) or 18 (INTOSC 使能)
16-pin PDIP	P1.0~P1.6, P3.0~P3.3, RST(P3.6), XTAL2(P4.0), XTAL1(P4.1)	11 or 12 (RST/P3.6) or 14 (INTOSC 使能)
8-pin SOP	P3.0~P3.5	6

13.1. 输入输出结构

MA86E/L104 输入输出分成两个配置类型。第一类仅仅是端口 3 有四种模式，这四种模式有：准双向口(标准 8051 的 I/O 端口)、推挽输出、集电极开漏输出和输入(高阻抗输入)。

其它口属于第二类，这些口有两种模式分别是推挽输出和上拉电阻的集电极开漏输出。

下面描述这四种类型的 I/O 模式的配置。

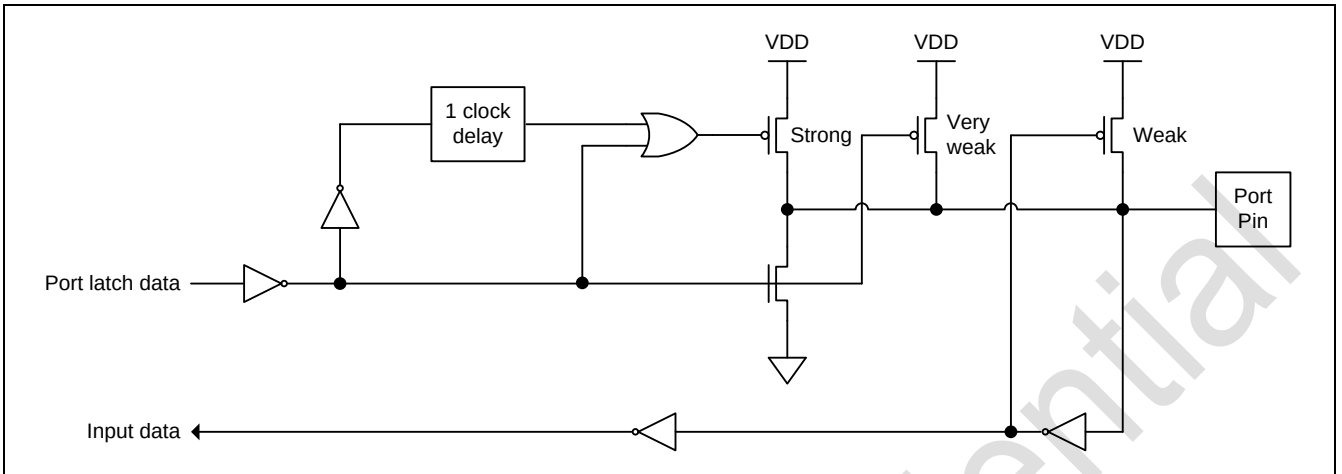
13.1.1. 端口 3 准双向口

端口 3 引脚工作在准双向模式时与标准 8051 端口引脚类似。一个准双向端口用作输入和输出时不需要对端口重新配置。这是因为端口输出逻辑高时，弱上拉，允许外部器件拉低引脚。当输出低时，强的驱动能力可吸收大电流。在准双向输出时有三个上拉晶体管用于不同的目的。

其中的一种上拉，称为微上拉，只要端口寄存器的引脚包含逻辑 1 则打开。如果引脚悬空，则这种非常弱上拉提供一个非常小的电流将引脚拉高。第二种上拉称为“弱上拉”，端口寄存器的引脚包含逻辑 1 时且引脚自身也在逻辑电平时打开。这种上拉对准双向引脚提供主要的电流源输出为 1。如果引脚被外部器件拉低，这个弱上拉关闭，只剩一个微上拉。为了在这种条件下将引脚拉低，外部器件不得不吸收超过弱上拉功率的电流，且拉低引脚在输入的极限电压之下。第三种上拉称为“强”上拉。这种上拉用于加速准双向端口的上升沿跳变，当端口寄存器发生从逻辑 0 到逻辑 1 跳变时，强上拉打开一个 CPU 时钟，快速将端口引脚拉高。

准双向端口 3 配置如图 13-1 所示。

图 13-1 准双向端口 3 配置

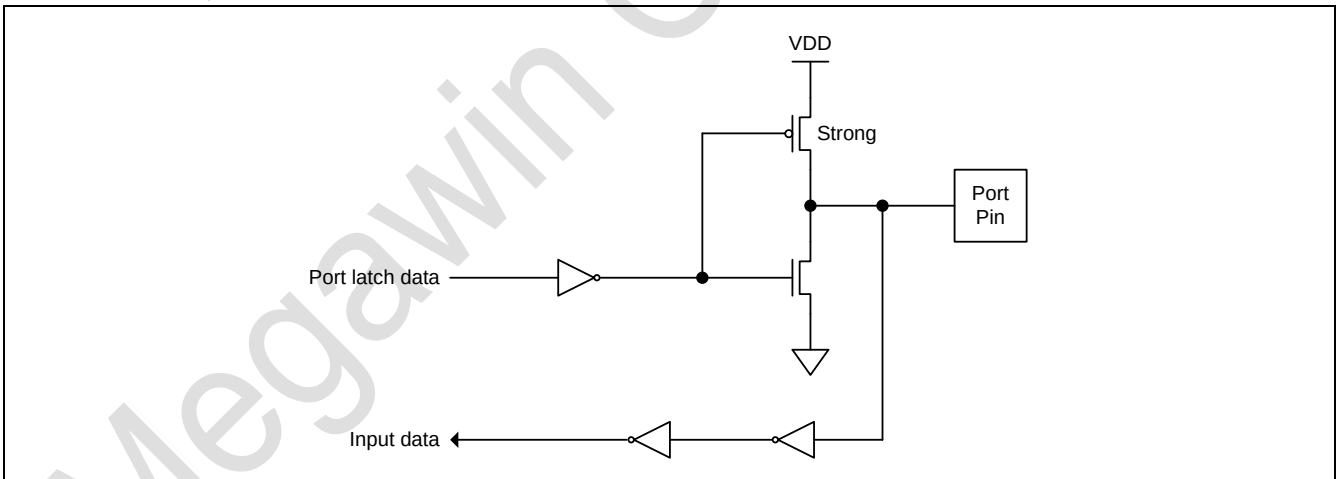


13.1.2. 端口 3 推挽输出

端口 3 推挽输出配置与开漏输出、准双向输出模式有着相同的下拉结构，但是当端口寄存器包含逻辑 1 时提供一个连续的强上拉。当一个端口输出需要更大的电流时可配置为推挽输出模式。另外，在这种配置下端口的输入路径与准双向模式相同。

端口 3 推挽输出配置见 13-2。

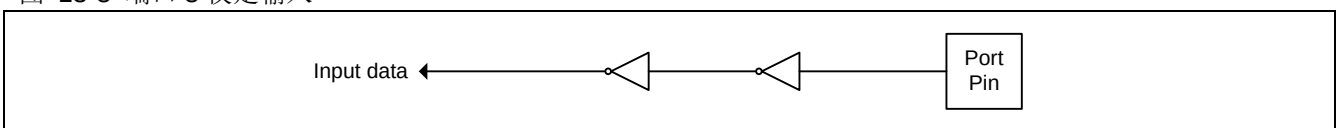
图 13-2 端口 3 推挽输出



13.1.3. 端口 3 仅是输入（高阻抗输入）模式

仅输入配置在引脚上没有任何上拉电阻，如下图 13-3 所示。

图 13-3 端口 3 仅是输入



This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

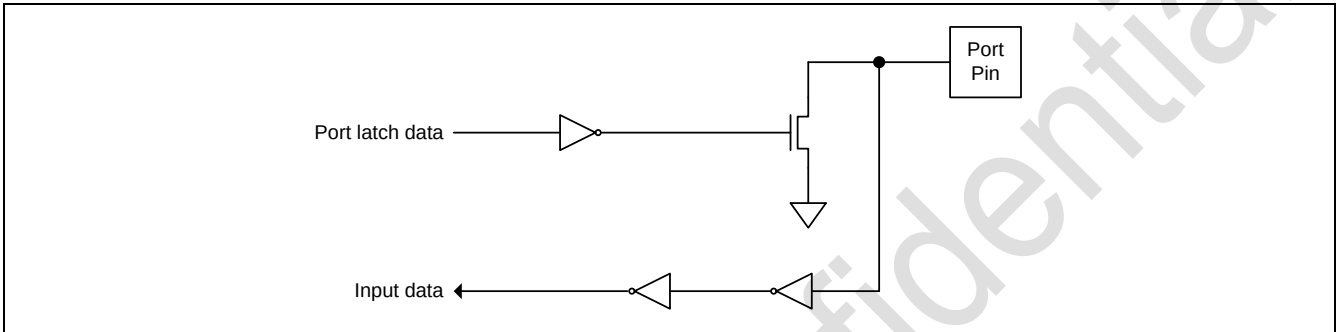
39/110

13.1.4. 端口 3 开漏输出

端口 3 配置为开漏输出时，当端口寄存器包含逻辑 0 时，关闭所有上拉，只有端口引脚的下拉晶体管。在应用中使用这个配置，端口引脚必须有外部上拉，典型的是将电阻接到 VDD。这个模式的下拉和准双向端口的模式相同。另外，在这种配置下端口的输入路径与准双向模式相同。

开漏输出端口 3 配置如图 13-4 所示。

图 13-4 端口 3 开漏输出

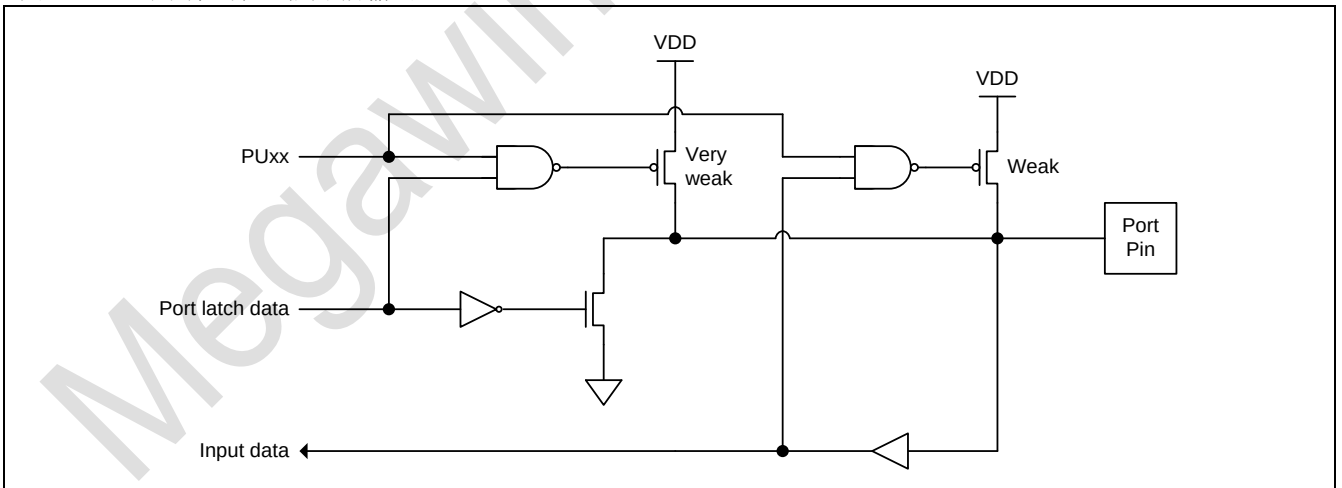


13.1.5. 通用端口集电极开漏输出结构

当端口数据寄存器写”0”时，通用端口的集电极开漏输出仅是驱动端口的下拉晶体管。在应用中使用这个配置，端口引脚可以选择外部上拉或 PUCON0 置位使能片内的内部上拉。

通用端口集电极开漏结构如图 13-5 所示。

图 13-5 通用端口集电极开漏输出

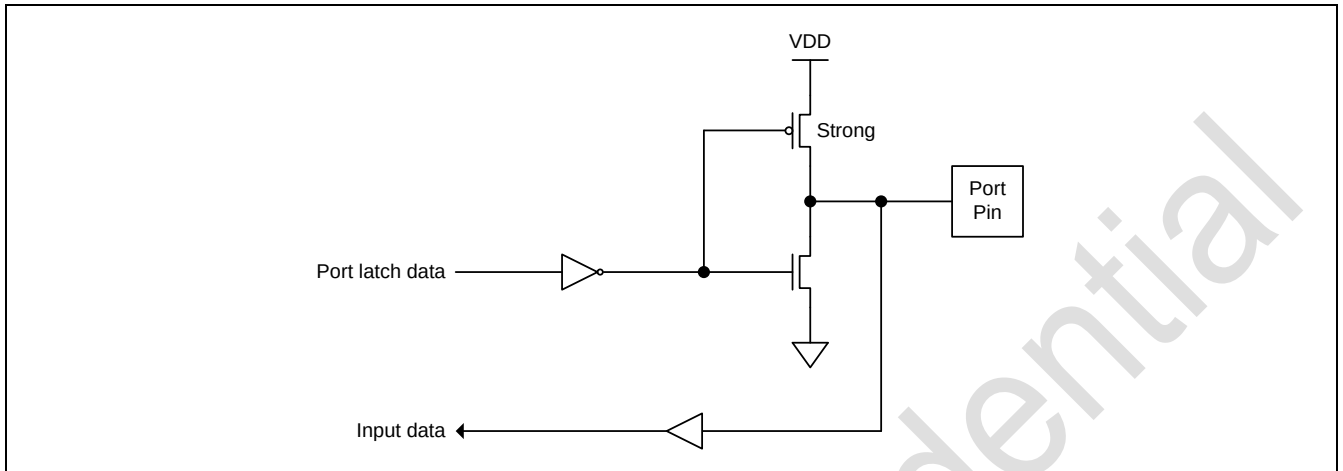


13.1.6. 通用端口推挽输出结构

通用端口推挽输出结构与集电极开漏输出有相同的下拉结构，但是端口数据寄存器写”1”提供一个强上拉输出。通用端口推挽输出模式应用在需要强的源电流输出。另外，此结构下的端口输入与集电极开漏输出模式一样。

通用端口推挽输出结构如图 13-6 所示。

图 13-6 通用端口推挽输出



13.1.7. 通用端口输入结构

端口引脚在设置为集电极开漏模式并且端口数据寄存器写“1”的情况下可以作为输入口。例如，P1M0.7=0 及 P1.7 写入“1”，这样 P1.7 就定义为输入口。

13.2. 输入输出寄存器

MA86E/L104 的端口 3 可通过软件个别的、独立的配置为四种之中的一种类型，基于位位基础，如表 13-2 所示。每个端口有两个模式寄存器来选择各端口引脚的输出类型。

表 13-2 端口 3 配置设定

P3M0.y	P3M1.y	端口模式
0	0	准双向
0	1	推挽输出
1	0	输入口 (高阻抗输入)
1	1	集电极开漏输出

这里 y=0~7(端口引脚号)。寄存器 P3M0 和 P3M1 列举了每个引脚的描述。

其它的通用口引脚有两种模式见表 13-3，一个模式寄存器位选择每个引脚的输出类型。

表 13-3 端口配置设定

PxM0.y	端口模式
0	集电极开漏输出
1	推挽输出

这里 x=1, 4 (端口)，y=0~7(端口引脚号)。寄存器 P1M0 和 P4M0 列举了每个引脚的描述。

13.2.1. 端口 1 寄存器

P1: 端口 1 寄存器

SFR 地址 = 0x90

复位初始值 = 1111-1111

7	6	5	4	3	2	1	0
P1.7	P1.6	P1.5	P1.4	P1.3	P1.2	P1.1	P1.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: P1.7~P1.0 通过软件置位/清零。

P1M0: 端口 1 模式寄存器 0

SFR 地址 = 0x91

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P1M0.7	P1M0.6	P1M0.5	P1M0.4	P1M0.3	P1M0.2	P1M0.1	P1M0.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

0: 端口定义为集电极开漏输出。

1: 端口定义为推挽输出。

13.2.2. 端口 3 寄存器

P3: 端口 3 寄存器

SFR 地址 = 0xB0

复位初始值= 1111-1111

7	6	5	4	3	2	1	0
P3.7	P3.6	P3.5	P3.4	P3.3	P3.2	P3.1	P3.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: P3.7~P3.0 通过软件置位/清零。

P3M0: 端口 3 模式寄存器 0

SFR 地址 = 0xB1

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P3M0.7	P3M0.6	P3M0.5	P3M0.4	P3M0.3	P3M0.2	P3M0.1	P3M0.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

P3M1: Port 3 Mode Register 1

SFR 地址 = 0xB2

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P3M1.7	P3M1.6	P3M1.5	P3M1.4	P3M1.3	P3M1.2	P3M1.1	P3M1.0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

13.2.3. 端口 4 寄存器

P4: 端口 4 寄存器

SFR 地址 = 0xE8

复位初始值= xxxx-xx11

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	--	--	P4.1	P4.0
W	W	W	W	W	W	R/W	R/W

Bit 7~2: 保留。

Bit 1~0: P4.1~P4.0 通过软件置位/清零。当内部振荡器被使能做系统时钟时这两个 I/O 被激活, 这样 XTAL1 和 XTAL2 成为 P4.1 和 P4.0。

P4M0: 端口 4 模式寄存器 0

SFR 地址 = 0xB3

复位初始值= xxxx-xx00

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	--	--	P4M0.1	P4M0.0
W	W	W	W	W	W	R/W	R/W

0: 端口定义为集电极开漏输出。

1: 端口定义为推挽输出。

13.2.4. 上拉控制寄存器

PUCON0: 端口上拉控制寄存器 0

SFR 地址 = 0xB4

复位初始值 = x0xx-00xx

7	6	5	4	3	2	1	0
--	PU40	--	--	PU11	PU10	--	--
W	R/W	W	W	R/W	R/W	W	W

Bit 7: 保留位。当 PUCON0 改写时，此位必须软件写“0”。

Bit 6: 端口 4 低四位上拉使能控制

0: 在集电极开漏输出模式禁止 P4.0 和 P4.1 上拉。

1: 在集电极开漏输出模式使能 P4.0 和 P4.1 上拉。

Bit 5~4: 保留位。当 PUCON0 改写时，这两位必须软件写“0”。

Bit 3: 端口 1 高四位上拉使能控制

0: 在集电极开漏输出模式禁止 P1.7~P1.4 上拉。

1: 在集电极开漏输出模式使能 P1.7~P1.4 上拉。

Bit 2: 端口 1 低四位上拉使能控制

0: 在集电极开漏输出模式禁止 P1.3~P1.0 上拉。

1: 在集电极开漏输出模式使能 P1.3~P1.0 上拉。

Bit 1~0: 保留位。当 PUCON0 改写时，这两位必须软件写“0”。

14. 中断

MA86E/L104 有四级中断优先级的 6 个中断源。与这四级中断有关联的特殊功能寄存器有 IE、IP0L、IP0H、EIE1、EIP1L 及 EIP1H。IP0H (中断优先级 0 高位) 和 EIP1H (外部中断优先级 1 高位) 寄存器设置四级中断优先级。四级中断优先级结构为中断源的应用提供了很大的便利。

14.1. 中断结构

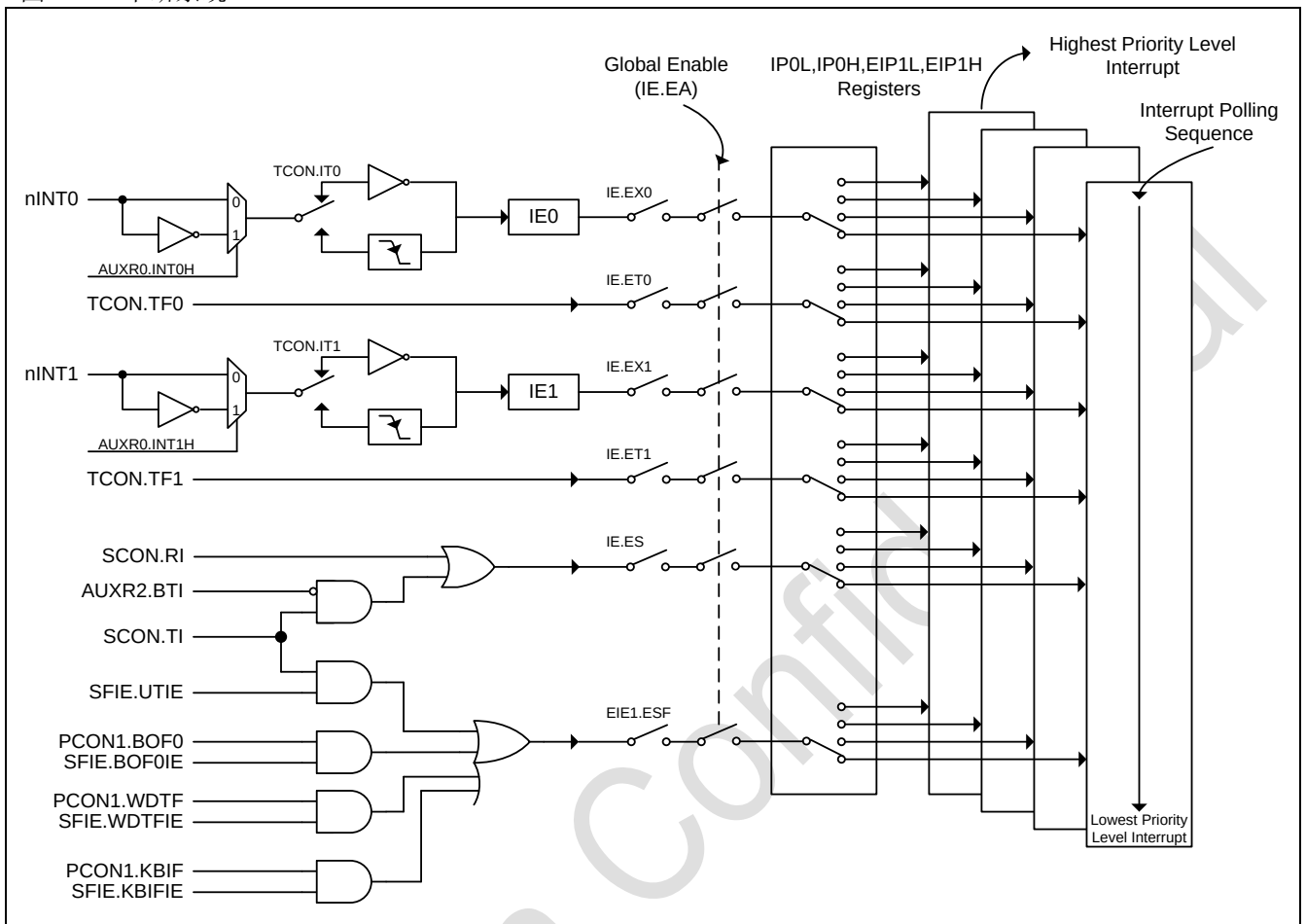
表 14-1 列出了所有的中断源。使能位被允许, 中断请求时硬件会产生一个中断请求标志, 当然, 总中断使能位 EA (IE 寄存器) 必须使能。中断请求位能由软件置 1 或清零, 这和硬件置 1 或清零结果相同。同理, 中断可以由软件产生或取消, 中断优先级位决定每个中断产生的优先级, 多个中断同时产生时依照中断优先级顺序处理。中断向量地址表示中断服务程序的入口地址。

图 14-1 展示了整个中断系统。每一个中断将在下面部分做简单的描述。

表 14-1 中断源

	中断源	使能位	请求位	优先级位	优先级顺序	中断向量地址
#1	外部中断 0, nINT0	EX0	IE0	[PX0H, PX0L]	(最高)	0003H
#2	定时器 0	ET0	TF0	[PT0H, PT0L]	...	000Bh
#3	外部中断 1, nINT1	EX1	IE1	[PX1H, PX1L]	...	0013H
#4	定时器 1	ET1	TF1	[PT1H, PT1L]	...	001BH
#5	串行口	ES	RI, TI	[PSH, PSL]	...	0023H
#6	系统标志	ESF	BOF0, WDTF KBIF, (TI)	[PSFH, PSFL]	(最低)	002BH

图 14-1 中断系统



14.2. 中断源

表 14-1. 中断源旗标

	中断源	请求位	请求位位置
#1	外部中断 0, nINT0	IE0	TCON.1
#2	定时器 0	TF0	TCON.5
#3	外部中断, nINT1	IE1	TCON.3
#4	定时器 1	TF1	TCON.7
#5	串行口	RI0 TI0	SCON0.0 SCON0.1
#6	系统标志	WDTF BOF0 KBIF (TI)	T2CON.7 T2CON.6

外部中断 nINT0 和 nINT1 分别通过 TCON 的 IT0 和 IT1 可以设置成电平触发或边沿触发。实际产生的中断标志位是 TCON 的 IE0 和 IE1。产生外部中断时，如果是边沿触发，进入中断服务程序后由硬件清除中断标志位，如果中断是电平触发，由外部请求源而不是由片内硬件控制请求标志。

定时 0 和定时器 1 中断由 TF0 和 TF1 (分别由各自的定时/计数寄存器控制，定时器 0 工作在模式 3 时除外) 产生。当产生定时器中断时，进入中断服务程序后由片内硬件清除标志位。

串口中断由 RI 和 TI 的逻辑产生。进入中断服务程序后，这些标志均不会被硬件清除。实际上，中断服务程序通常需要确定是由 RI 还是 TI 产生的中断，然后由软件清除中断标志。

系统标志中断由 PCON1 的 KBIF, BOF0 和 WDTF 产生。KBIF 由 KBI 事件置位。BOF0 在检测到低电压时置位。WDTF 看门狗溢出置位。这些标志位进入中断服务程序后由片内硬件清除标志位。

所有这些产生中断的位都可通过软件置位或清零，与通过硬件置位或清零的效果相同。简而言之，中断可由软件产生，推迟或取消。

14.3. 中断使能

表 14-2. 中断使能

No	中断源	使能位	使能位位置
#1	外部中断 0, nINT0	EX0	IE.0
#2	定时器 0	ET0	IE.1
#3	外部中断 1, nINT1	EX1	IE.2
#4	定时器 1	ET1	IE.3
#5	串行口	ES0	IE.4
#6	系统标志	ESF & (UTIE, KBIFIE, BOF0IE, WDTFIE)	EIE1.3 & SFIE.7,3,1,0

MA86E/L104 有 11 个可用的中断源，通过设置寄存器 IE 和 EIE1 能对每个中断进行使能和禁止操作。需注意 IE 中有个总中断允许位 EA，EA 置‘1’则使能全局中断（使能和禁止由各自单独的设置位决定）。EA 清‘0’，所有中断被禁止。

14.4. 中断优先级

中断服务程序的优先级同 80C51 一样，除了 4 个优先级对应 80C51 的 2 个优先级之外。优先级的设置位（参考表 14-1）决定每个中断的优先级别，IP0L, IP0H, EIP1L 和 EIP1H 组合成四级优先级中断，表 14-4 标示设置位的值于优先级的对应关系。

表 14-4 中断优先级

{IPH.x, IPL.x}	优先级
11	1 (最高)
10	2
01	3
00	4

每一个中断有两个相应位表现它的优先级。一个是 IPxH 寄存器，另外一个为 IPxL 寄存器。如果两个优先级的中断同时产生，高优先级的中断总是优先处理。低优先级的中断在处理过程中可以被高优先级的中断打断，等高优先级的中断处理完后低优先级的中断才能从被打断处继续执行。同等优先级的中断同时产生，执行顺序由中断向量决定顺序执行，中断向量越小的优先级越高（见下表）。

14.5. 中断处理

每个机器周期都会采样中断标志位。如果没有下列阻止条件，前一个指令周期中产生中断标志位置位，接下来的指令周期中将以 LCALL 调用中断服务程序，下列几种情况将 LCALL 指令锁定：

阻止条件：

- 一个同等或高优先级的中断正在处理。
- 当前机器周期不是正在执行的指令的最后一个机器周期。
- 正在执行指令 RETI 或正在写和中断相关的寄存器(IE, IP0L, IPH, EIE1, EIP1L 及 EIP1H 寄存器)。

上述三种情况将锁定 LCALL 指令使之暂时不能访问中断服务程序；第二种情况在引导任何中断服务程序之前必须执行完；第三种情况保证 RETI 的执行或写中断相关的寄存器（如 IE 或 IP 等）能顺利完成，在中断进入引导程序之前至少运行一个以上的指令周期。C

14.6. TI 的特别中断向量

TI 标志位的串行口中断可以通过 BTI (AUXR2.6)来屏蔽。如果 BTI 置位，则 TI 置位也不会产生串行口中断，这样串行口中断仅仅是 RI 标志位中断。

如果 UTIE (SFIE.7)置位，TI 标志位会产生系统标志中断。在此模式下，TI 中断与 KBIF, BOF0 和 WDTF 一起共用系统标志中断。

14.7. 中断寄存器

TCON: 定时器/计数器控制寄存器

SFR 地址 = 0x88

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 3: IE1, 外部中断 1 请求标志。

0: 如果是边沿触发的中断则在进入中断向量后硬件清零。

1: 外部中断 1 由边沿或电平触发（由 IT1 设置）硬件置标志。

Bit 2: IT1: 外部中断 1 类型控制位

0: 软件选择低电平触发外部中断 0。如果 INT1H (AUXR0.1)置位，则 nINT1 高电平触发外部中断 0。

1: 软件选择下降沿触发外部中断 0。如果 INT1H (AUXR0.1)置位，则 nINT1 上升沿触发外部中断 0。

Bit 1: IE0, 外部中断 0 请求标志。

0: 如果是边沿触发的中断则在进入中断向量后硬件清零。

1: 外部中断 0 由边沿或电平触发（由 IT0 设置）硬件置标志。

Bit 0: IT0: 外部中断 0 类型控制位

0: 软件选择低电平触发外部中断 0。如果 INT0H (AUXR0.0)置位，则 nINT0 高电平触发外部中断 0。

1: 软件选择下降沿触发外部中断 0。如果 INT0H (AUXR0.0)置位，则 nINT0 上升沿触发外部中断 0。

IE: 中断使能寄存器

SFR 地址 = 0xE8

复位初始值= 0xx0-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
EA	--	--	ES	ET1	EX1	ET0	EX0
R/W	W	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: EA, 总中断使能位

0: 全局禁止所有中断。

1: 全局使能所有中断

Bit 6: 保留。当对 IE 进行写的时候必须对此位写“0”

Bit 5: 保留。当对 IE 进行写的时候必须对此位写“0”

Bit 4: ES, 串口 0 中断使能

0: 禁止串口 0 中断

1: 使能串口 0 中断

Bit 3: ET1, 定时器 1 中断使能

0: 禁止定时器 1 中断

1: 使能定时器 1 中断

Bit 2: EX1, 外部中断 1 中断使能

0: 禁止外部中断 1

1: 使能外部中断 1

Bit 1: ET0, 定时器 0 中断使能

0: 禁止定时器 0 中断

1: 使能定时器 0 中断

Bit 0: EX0, 外部中断 0 中断使能

0: 禁止外部中断 0

1: 使能外部中断 0

EIE1: 扩展中断使能 1 寄存器

SFR 地址 = 0xAD

复位初始值 = xxxx-0xxx

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	ESF	--	--	--
W	W	W	W	R/W	W	W	W

Bit 7~4: 保留。当对 IEI1 进行写的时候必须对这些位写“0”

Bit 3: ESF, 使能系统标志中断

0: 当 PCON1 的 KBIF, BOF0, WDTF 位或 SCON 的 TI 位置位时禁止中断。

1: 当 PCON1 的 KBIF, BOF0, WDTF 位或 SCON 的 TI 位在 SFIE 相应使能时使能中断。

Bit 2~0: 保留。当对 IEI1 进行写的时候必须对这些位写“0”

SFIE: 系统标志中断使能寄存器

SFR 地址 = 0x8E

复位初始值 = 0xxx-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
UTIE	--	--	--	KBIFIE	--	BOF0IE	WDTFIE
R/W	W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 7: 串行口 TI 中断使能

0: 清零系统标志中断禁止 TI 中断。

1: 置位系统标志中断使能 TI 中断。

Bit 6~4: 保留。当对 SFIE 进行写的时候必须对这些位写“0”。

Bit 3: KBIFIE, KBIF (PCON1.3)中断使能

0: 清零禁止 KBIF 中断。

1: 置位使能 KBIF 中断。

Bit 2: 保留。当对 SFIE 进行写的时候必须对此位写“0”。

Bit 1: BOF0IE, BOF0 (PCON1.1) 中断使能

0: 清零禁止 BOF0 中断。

1: 置位使能 BOF0 中断。

Bit 0: WDTFIE, WDTF (PCON1.0)中断使能

0: 清零禁止 WDTF 中断。

1: 置位使能 WDTF 中断。

IP0L: 中断优先级 0 低 8 位寄存器

SFR 地址 = 0xB8

复位初始值 = xxx0-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	PSL	PT1L	PX1L	PT0L	PX0L
W	W	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~5: 保留。当对 IP0L 进行写的时候必须对这些位写“0”。

Bit 4: PSL, 串口中断优先级低位。

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

50/110

Bit 3: PT1L, 定时器 1 中断优先级低位。
Bit 2: PX1L, 外部中断 1 优先级低位。
Bit 1: PT0L, 定时器 0 中断优先级低位。
Bit 0: PX0L, 外部中断 0 优先级低位。

IP0H: 中断优先级 0 高 8 位寄存器

SFR 地址 = 0xB7

复位初始值= xxx0-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H
W	W	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~5: 保留。当对 IP0H 进行写的时候必须对这些位写“0”。
Bit 4: PSH, 串口中断优先级高位。
Bit 3: PT1H, 定时器 1 中断优先级高位。
Bit 2: PX1H, 外部中断 1 优先级高位。
Bit 1: PT0H, 定时器 0 中断优先级高位。
Bit 0: PX0H, 外部中断 0 优先级高位。

EIP1L: 扩展中断优先级 1 低 8 位寄存器

SFR 地址 = 0xAE

复位初始值= xxxx-0xxx

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	PSFL	--	--	--
W	W	W	W	R/W	W	W	W

Bit 7~4: 保留。当对 EIP1L 进行写的时候必须对这些位写“0”。
Bit 3: PSFL, 系统标志中断优先级低位。
Bit 2~0: 保留。当对 EIP1L 进行写的时候必须对这些位写“0”。

EIP1H: 扩展中断优先级 1 高 8 位寄存器

SFR 地址 = 0xAF

复位初始值= xxxx-0xxx

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	PSFH	--	--	--
W	W	W	W	R/W	W	W	W

Bit 7~4: 保留。当对 EIP1H 进行写的时候必须对这些位写“0”。
Bit 3: PSFH, 系统标志中断优先级高位。
Bit 2~0: 保留。当对 EIP1H 进行写的时候必须对这些位写“0”。

AUXR0: 辅助寄存器 0

SFR 地址 = 0xA1

复位初始值= 000x-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P40OC1	P40OC0	P40FD	--	P1FS1	P1FS0	INT1H	INT0H
R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 1: INT1H, INT1 高电平/上升沿触发使能

0: 保留 nINT1 引脚在低电平或下降沿触发 INT1。

1: 使能 nINT1 引脚在高电平或上升沿触发 INT1。

Bit 0: INT0H, INT0 高电平/上升沿触发使能

0: 保留 nINT0 引脚在低电平或下降沿触发 INT0。

1: 使能 nINT0 引脚在高电平或上升沿触发 INT0。

15. 定时器/计数器

MA86E/L104 有两个 16 位的定时器/计数器：定时器 0 和定时器 1。每一个包含两个 8 位寄存器 THx 和 TLx(这里，x=0、1 或 2)。它们可配置为定时器或事件计数器。

定时器功能，TLx 寄存器每 12 个系统时钟周期（标准 C51 的机器周期）或每 1 个系统时钟周期（是标准 C51 的 12 倍）加 1，通过软件设置 AUXR2.T0X12 或 AUXR2.T1X12 位来选择。每 12 个系统时钟周期加一，计数速率是 1/12 的晶振频率。

计数器功能，根据对应的外部输入引脚的下降沿 T0 或 T1 寄存器加 1。在这功能中，每个定时器时钟周期对外部输入信号(T0 和 T1 引脚)进行采样，当采样信号出现一个高电平接着一个低电平，计数加 1。当检测到跳变时新计数值出现在寄存器中。

15.1. 定时器 0 和 定时器 1

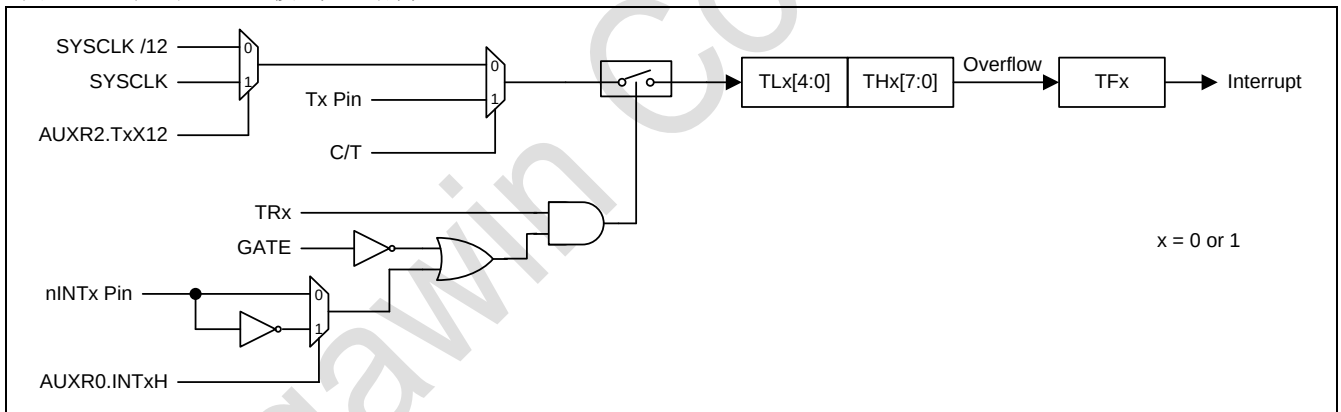
15.1.1. 模式 0 结构

在这个模式，定时器寄存器配置为一个 13 位寄存器。计数器所有位从全 1 翻转到全 0，置位定时器中断标志位 TFx。

当 TRx=1 且 GATE=0 或 INTx=1，定时器使能输入计数。定时器 0 和定时器 1 的模式 0 运作时相同的。

13 位寄存器包含 THx 的所有 8 位和 TLx 的低 5 位。TLx 的高 3 位是不确定的可以忽略。置位运行标志 (TRx) 不会清除寄存器。意思是说用户在开始计数前应对 THx 和 TLx 进行初始化。

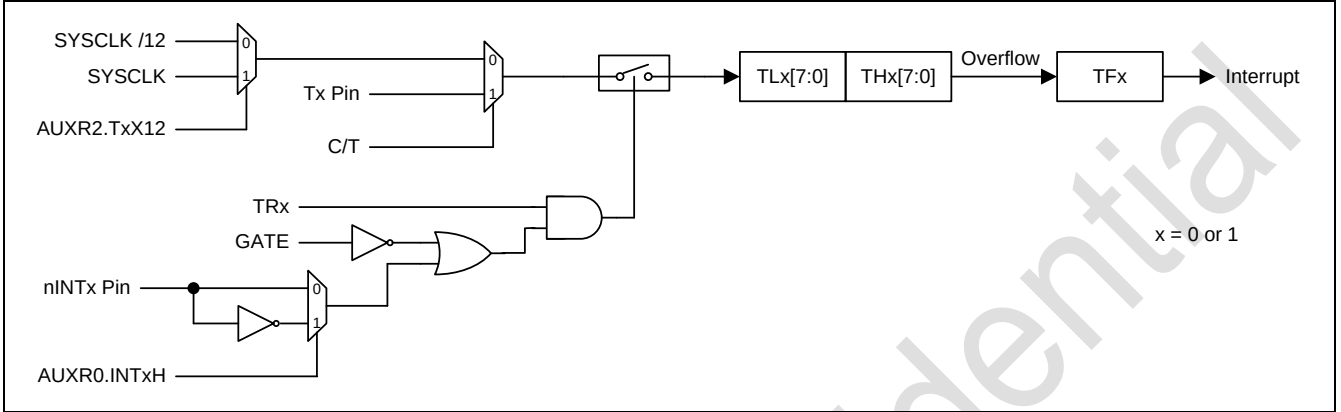
图 15-1. 定时器 0/1 模式 0 结构



15.1.2. 模式 1 结构

除了定时器的寄存器使用全部 16 位外，模式 1 和模式 0 是相同的。在这个模式，THx 和 TLx 串联，没有预分频。

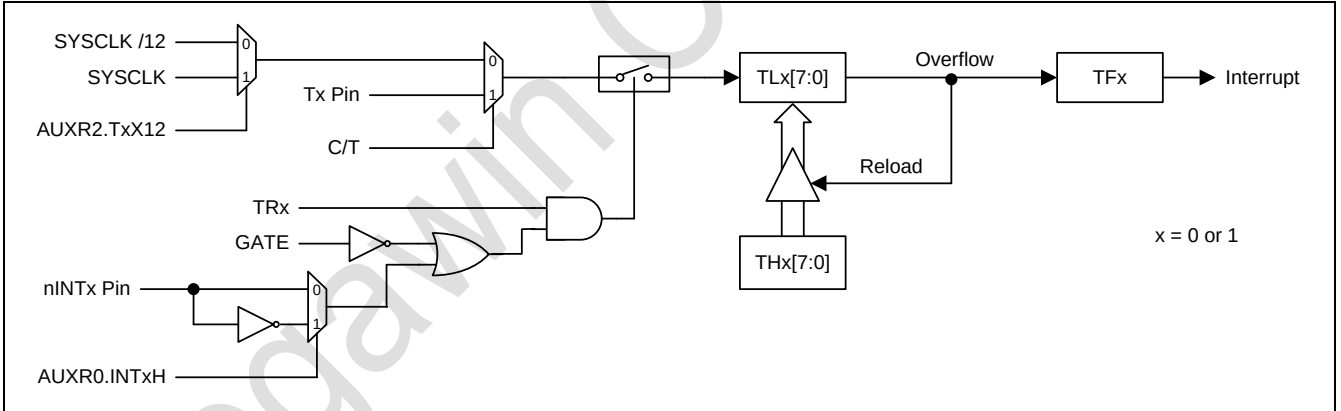
图 15-2. 定时器 0/1 模式 1 结构



15.1.3. 模式 2 结构

模式 2 配置定时器寄存器为一个自动加载的 8 位计数器(TLx)。TLx 溢出不仅置位 TFX，而且也将 THx 的内容加载到 TLx，THx 内容由软件预置，加载不会改变 THx 的值。定时器 0 和定时器 1 的模式 2 运作时相同的。

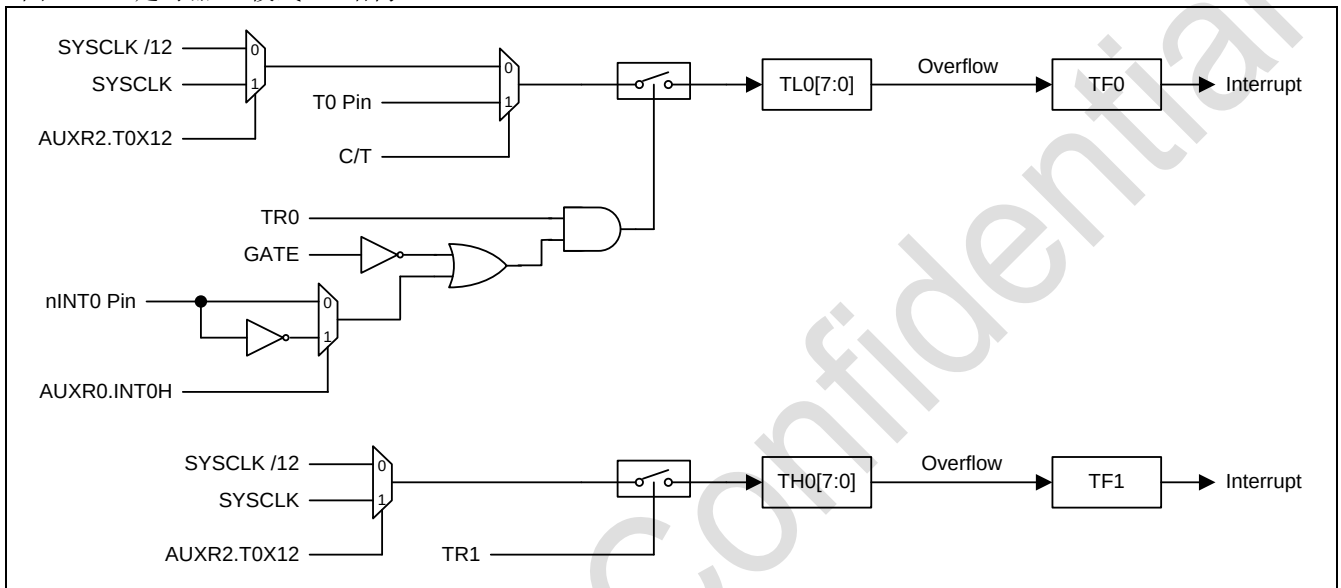
图 15-3. 定时器 0/1 模式 2 结构



15.1.4. 模式 3 结构

定时器1在模式3保持计数值。效果和设置TR1=1一样。定时器0在模式3建立TL0和TH0两个独立的计数器。TL0使用定时器0控制位：C/T、GATE、TR0、INT0和TF0。TH0锁定为定时器功能(不能成为外部事件计数器)且接替定时器1来使用TR1和TF1，TH0控制定时器1中断。

图 15-4. 定时器 0 模式 3 结构



15.1.5. 定时器 0/1 可编程时钟输出

在 C/Tx=0 及 TxCKOE=1 定时器 0 和 1 是个时钟输出模式。在此模式下，定时器 0 和 1 运行在占空比为 1:1 八位自动装载的可编程时钟产生器。产生的时钟在 P3.4 (T0CKO) 和 P3.5 (T1CKO)各自独立输出。八位定时器(TL0 or TL1)由输入时钟 (SYSCLK/12 或 SYSCLK) 加 1。定时器从一个装载的初值一直计数到溢出，一旦溢出(TH0,TH1)的值就会载入到(TL0, TL1)继续计数。下面是输出频率的计算公式：

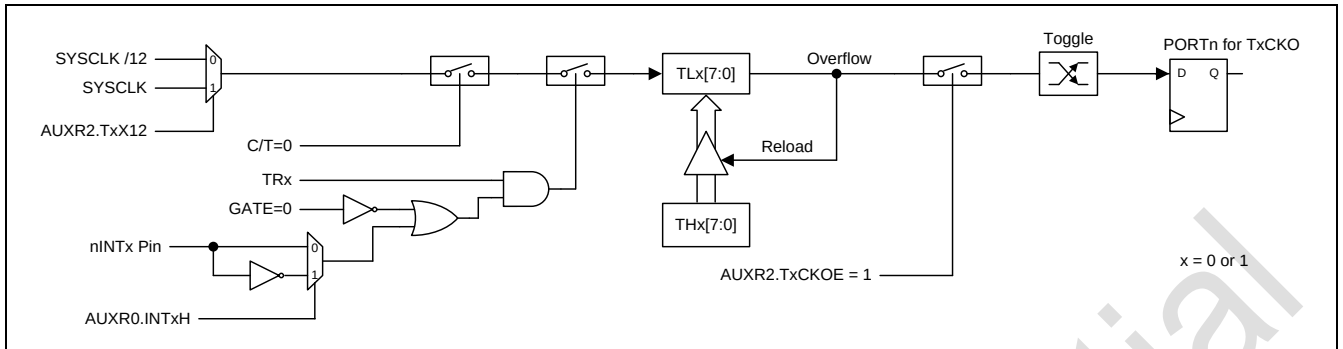
$$\text{T0/T1 Clock-out Frequency} = \frac{\text{SYSCLK Frequency}}{n \times (256 - \text{THx})}$$

; n=24, if TxX12=0
; n=2, if TxX12=1
; x = 0 or 1 & C/T = 0

注意：

- (1) 定时器 0/1 的溢出标志在溢出时将被设置 但是不产生中断。
- (2) 系统时钟 SYSCLK=12MHz 及 TxX12=0, 定时器 0/1 可编程频率输出范围在 1.95KHz 到 500KHz。
- (3) 系统时钟 SYSCLK=12MHz 及 TxX12=1, 定时器 0/1 可编程频率输出范围在 23.43KHz 到 6MHz。

图 15-5. 定时器 0/1 始终输出模式



定时器 0/1 在输出模式怎样编程

- AUXR2 寄存器的 T0X12/T1X12 位选择定时器 0/1 的时钟源。
- 置位 AUXR2 寄存器的 T0CKOE/T1CKOE。
- TMOD 寄存器的 C/T 位清零。
- 决定输出频率的 8 位装载数据写入 TH0/TH1 寄存器。
- 决定输出频率的 8 位装载数据同时写入 TL0/TL1 寄存器。
- 置位 TCON 寄存器的 TR0/TR1 位启动定时器 0/1。

在时钟输出模式定时器 0/1 不会产生中断，这个跟定时器 1 被用作波特率发生器一样。这样定时器 1 就可以同时作为时钟输出和波特率发生器。注意：时钟输出频率和波特率都是跟定时器 1 的溢出率一样。

15.1.6. 定时器 0/1 寄存器

TCON: 定时/计数器控制寄存器

SFR 地址 = 0x88

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: TF1, 定时器 1 溢出标志位。

0: 处理器进入中断向量程序由硬件清零，或由软件清零。

1: 定时器/计数器溢出时由硬件置位，或由软件置位。

Bit 6: TR1, 定时器 1 运行控制位。

0: 软件清零关闭定时器/计数器 1。

1: 软件置位开启定时器/计数器 1。

Bit 5: TF0, 定时器 0 溢出标志位。

0: 处理器进入中断向量程序由硬件清零，或由软件清零。

1: 定时器/计数器溢出时由硬件置位，或由软件置位。

Bit 4: TR0, 定时器 0 运行控制位。

0: 软件清零关闭定时器/计数器 0。

1: 软件置位开启定时器/计数器 0。

TMOD: 定时/计数器模式控制寄存器

SFR 地址 = 0x89

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
GATE	C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

|←----- Timer1 ----->|←----- Timer0 ----->|

Bit 7/3: Gate, 定时器 1/0 门控制

0: 禁止定时器 1/0 门控位。

1: 使能定时器 1/0 门控位。当门控位置位时，只有在 nINT0 或 nINT1 引脚是高电平且 TR0 或 TR1 控制位置位时定时器/计数器 0 或 1 使能。

Bit 6/2: C/T, 定时器或计数器功能选择位。

0: 清零为定时器功能(从内部系统时钟输入)。

1: 置位为计数器功能(从 T0 或 T1 引脚输入)。

Bit 5~4/1~0: 工作模式选择

M1	M0	工作模式
0	0	13 位定时器/计数器
0	1	16 位定时器/计数器。THx 与 TLx 串联，没有分频器
1	0	8 位自动重载定时器/计数器。THx 保持一个值，并在每次溢出时加载到 TLx
1	1	(定时器0) TL0 是一个 8 位定时器/计数器并通过标准定时器 0 的控制位控制。TH0 仅是一个 8 位定时器通过定时器 1 的控制位控制。
1	1	(定时器 1) 定时器/计数器停止

TL0: 定时器0 低8 位寄存器

SFR 地址 = 0x8A

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TL0[7]	TL0[6]	TL0[5]	TL0[4]	TL0[3]	TL0[2]	TL0[1]	TL0[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

TH0: 定时器0 高8 位寄存器

SFR 地址 = 0x8C

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TH0[7]	TH0[6]	TH0[5]	TH0[4]	TH0[3]	TH0[2]	TH0[1]	TH0[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

TL1: 定时器1 低8 位寄存器

SFR 地址 = 0x8B

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TL1[7]	TL1[6]	TL1[5]	TL1[4]	TL1[3]	TL1[2]	TL1[1]	TL1[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

TH1: 定时器1 高8 位寄存器

SFR 地址 = 0x8D

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
TH1[7]	TH1[6]	TH1[5]	TH1[4]	TH1[3]	TH1[2]	TH1[1]	TH1[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

AUXR2: 辅助寄存器 2

SFR 地址 = 0xA3

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
URXR	BTI	URM0X6	SMOD2	T1X12	T0X12	T1CKOE	T0CKOE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 3: T1X12, 当 C/T=0 时, 定时器 1 的时钟源选择。

0: 清零选择 SYSCLK/12 作为定时器 1 时钟源。

1: 置位选择 SYSCLK 作为定时器 1 时钟源。

Bit 2: T0X12, 当 C/T=0 时, 定时器 0 的时钟源选择。

0: 清零选择 SYSCLK/12 作为定时器 0 时钟源。

1: 置位选择 SYSCLK 作为定时器 0 时钟源。

Bit 1: T1CKOE, 定时器 1 时钟输出使能

0: 禁止定时器 1 时钟输出。

1: 使能定时器 1 时钟从 P3.5 输出。

Bit 0: T0CKOE, 定时器 0 时钟输出使能

0: 禁止定时器 1 时钟输出。

1: 使能定时器 1 时钟从 P3.4 输出。

16. 串行口(UART)

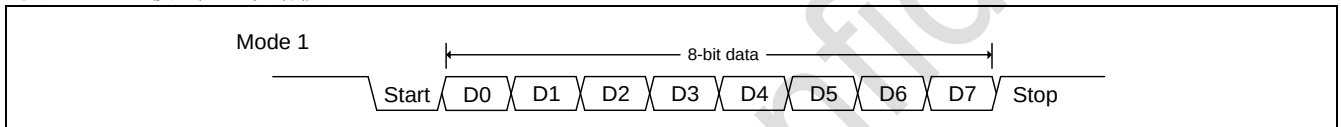
MA86E/L104 支持一个全双工的串行口，意思是可以同时发送和接收数据。它有一个接收缓冲，意味着在前一个接收到的字节没有从寄存器读出前，就可以开始接收第二个字节。但是，如果第一个字节在第二个字节接收完成前仍然没有被读出，则其中的一个字节将会丢失。串行口的接收和发送寄存器都通过特殊寄存器 **SBUF** 来访问。写到 **SBUF0** 加载到传送寄存器，当从 **SBUF** 读时是一个物理上独立分离的接收寄存器。

串行口可以工作在四种模式：模式 0 提供同步通讯同时模式 1、2 和模式 3 提供异步通讯。异步通讯作为一个全双工的通用异步收发器(UART)，可以同时发送和接收并使用不同的波特率。

模式 0：8 位数据(低位先出)通过 **RXD(P3.0)** 传送和接收。**TXD(P3.1)** 总是作为输出移位时钟。波特率可通过 **AUXR2** 寄存器的 **URM0X6** 位选择为系统时钟频率的 1/12 或 1/2。

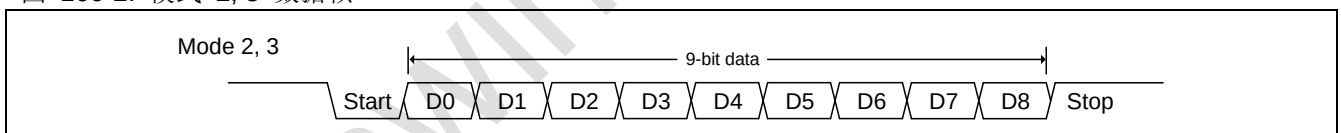
模式 1：10 位通过 **TXD** 传送或通过 **RXD** 接收，数据帧包括一个起始位(0)，8 个数据位(低位优先)，和一个停止位(1)见图 166-1。在接收时，停止位进入到专用寄存器(**SCON**)的 **RB8**。波特率是可变的。

图 166-1. 模式 1 数据帧



模式 2：11 位通过 **TXD** 传送或通过 **RXD** 接收，数据帧包括一个起始位(0)，8 个数据位(低位优先)，一个可编程的第九个数据位和一个停止位(1) 见图 166-1。在传送时，第 9 个数据位(**TB8** 在 **SCON** 寄存器)可以分配为 0 或者 1。在接收时，第九个数据位到 **SCON** 寄存器中的 **RB8**，同时忽略停止位。波特率可以配置为 1/32 或 1/64 的系统时钟频率。也就是 $F_{osc}/64$ 或 $F_{osc}/32$ 。

图 166-2. 模式 2, 3 数据帧



模式 3：模式 3 除了波特率可变之外其它的都相同。

在四种模式中，使用 **SBUF** 作为一个目的寄存器，可以通过任何指令发起传输。在模式 0，当 **RI=0** 且 **REN=1** 时启动接收。在其它模式，在 **REN=1** 时，收到起始位时启动接收。

除了标准操作外，UART 还能具有侦察丢失停止位的帧错误和自动地址识别的功能。

16.1. 串行口模式 0

串行数据通过RXD读入和输出，TXD输出移位时钟。接收和发送 8 位数据：8 个数据位（低位优先）。波特率可通过 AUXR2 寄存器中的 URM0X6 选择为系统时钟的 1/12 或 1/2。图 16-3 显示了串口模式 0 的简化功能框图。

使用 SBUF 作为一个目的寄存器可通过任何指令来启动传输。“写到 SBUF”信号触发 UART 引擎开始发送。SBUF 里面的数据在 TXD（P3.1）脚的每一个上升沿移出到 RXD（P3.0）脚。八个上升沿移位时钟过后，硬件置 TI 为 1 标志发送完成。图 16-4 显示了模式 0 的传送时序图。

当 REN=1 和 RI=0 时接收启动。在下一个指令周期，RX 控制单元写 11111110 到接收移位寄存器，且在下一个时钟阶段激活接收。

接收使能移位时钟选择输出功能 P3.1 引脚。当接收激活时，在移位时钟的下降沿采样 RXD（P3.0）脚并移到寄存器中。八个下降沿移位时钟过后，硬件置 RI 为 1 标志接收完成。图 16-5 显示了模式 0 的接收时序图。

图 16-3. 串行口模式 0

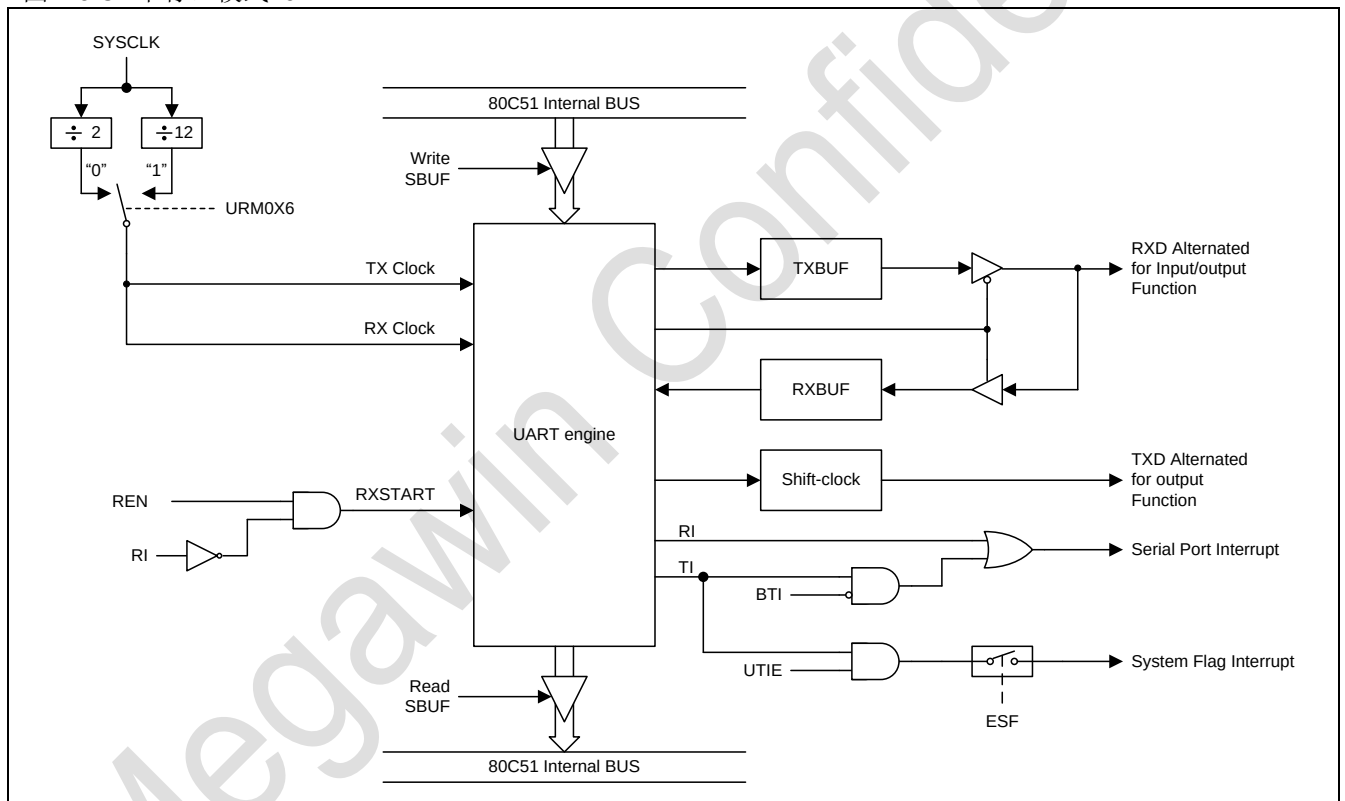


图 16-4. 模式 0 传送时序图

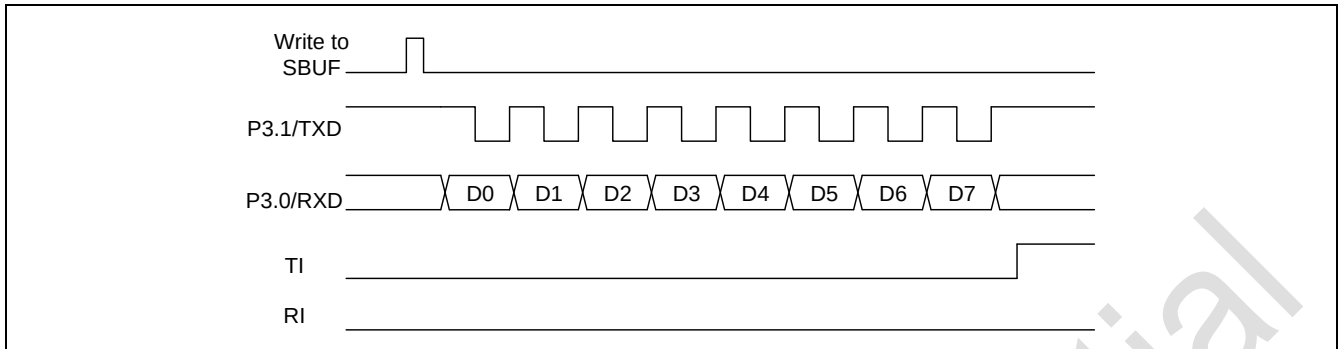
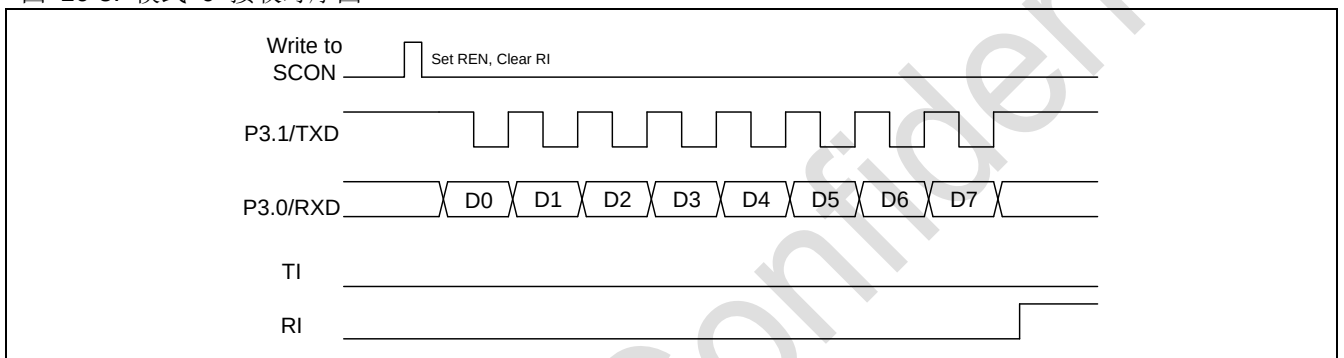


图 16-5. 模式 0 接收时序图



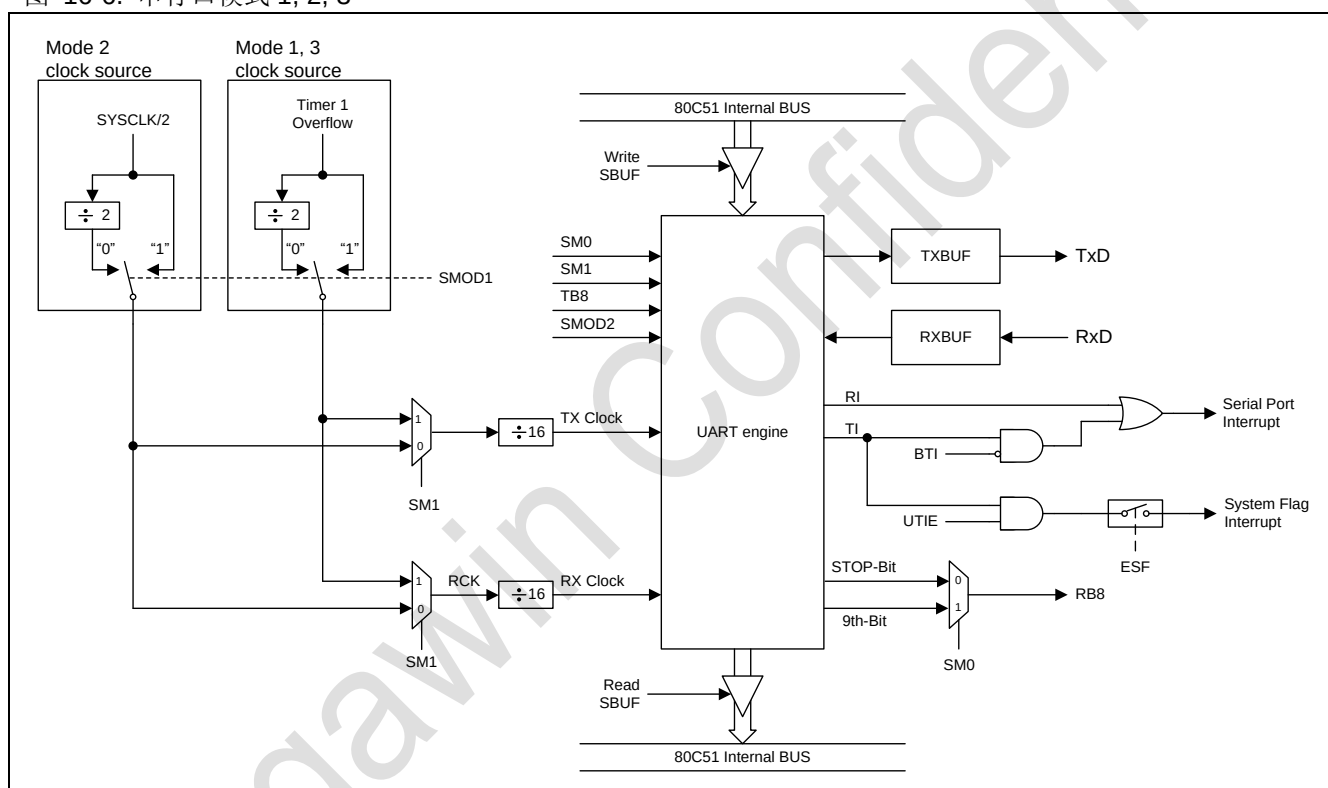
16.2. 串行口模式 1

通过 TXD 发送 10 位数据或通过 RXD 接收 10 位数据：一个起始位(0)，8 个数据位(低位先出)，和一个停止位(1)。在接收时，停止位进入 SCON 的 RB8，波特率由定时器 1 的溢出速率来决定。图 16-1 显示了模式 1 的数据帧和图 16-6 显示了模式 1 的串行口简化功能图。

使用 **SBUF** 作为目的寄存器的任何指令来启动传输。写到 **SBUF** 的信号请求 **UART** 引擎开始发送，当收到一个发送请求后，**UART** 将在 **TX** 时钟的上升沿开始发送。**SBUF** 中的数据从 **TXD** 引脚串行输出，数据帧如图 16-1 所示及数据宽度根据 **TX** 时钟不同而不同。当 8 位数据发送完后，硬件将置位 **TI** 表示发送结束。

当串行口控制器在 RCK 采样时钟下检测到在 RXD 有 1 到 0 跳变的起始位时接收开始。在 RXD 引脚上的数据将被串行口的位值查器采样。当收到停止位后，硬件置位 RI 表示接收结束并把停止位加载到 SCON 寄存器的 RB8。

图 16-6. 串行口模式 1, 2, 3



16.3. 串行口模式 2 和模式 3

通过 TXD 传送 11 位或通过 RXD 接收 11 位：一个起始位(0)，8 个数据位(低位在先)，一个可编程的第 9 个数据位和一个停止位(1)。在传送时，数据的第 9 位(TB8)可分配为 0 或 1。在接收时，数据的第 9 位将进入到 SCON 的 RB8。在模式 2 波特率可编程为 1/16，1/32 或 1/64 的系统时钟频率。模式 3 可以产生可以从定时器 1 或定时器 2 产生可变的波特率。

接收部分和模式 1 相同。与模式 1 传送部分不同的仅仅是传送移位寄存器的第 9 位。见图 16-2 显示模式 2 和 3 的数据帧和图 16-6 显示模式 2 和 3 的串行口简化功能图。

写到 SBUF 的信号请求 UART 引擎加载 TB8 到发送移位寄存器的第 9 位并开始发送，当收到一个发送请求后，UART 将在 TX 时钟的上升沿开始发送。SBUF 中的数据从 TXD 引脚串行输出，数据帧如图 16-2 所示及数据宽度根据 TX 时钟不同而不同。当 9 位数据发送完后，硬件将置位 TI 表示发送结束。

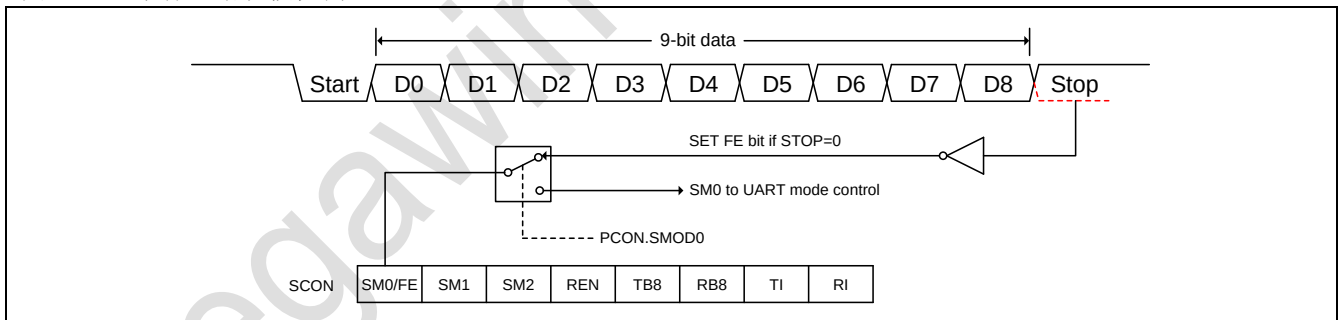
当串行口控制器在 RCK 采样时钟下检测到在 RXD 有 1 到 0 跳变的起始位时接收开始。在 RXD 引脚上的数据将被串行口的位侦查器采样。当收数据接收完后，硬件置位 RI 表示接收结束并把第 9 位加载到 SCON 寄存器的 RB8。

在四种模式中，使用 SBUF 作为一个目的寄存器，可以通过任何指令发起传输。在模式 0，当 RI=0 且 REN=1 时启动接收。在其它模式，在 REN=1 时，收到有 1 到 0 跳变的起始位时启动接收。

16.4. 错误帧检测

开启帧错误检测功能后，UART 会在通讯中检测是否丢失停止位，如果丢失一个停止位，就设置 SCON 寄存器的 FE 标志位。FE 标志位和 SM0 标志位共享 SCON.7，SMOD0 标志位(PCON.6)决定 SCON.7 究竟代表哪个标志，如果 SMOD0 位(PCON.6)置位则 SCON.7 就是 FE 标志，SMOD0 位清零则 SCON.7 就是 SM0 标志。当 SCON.7 代表 FE 时，只能软件清零。参考图 16-7。

图 16-7. 串行口错误帧检测



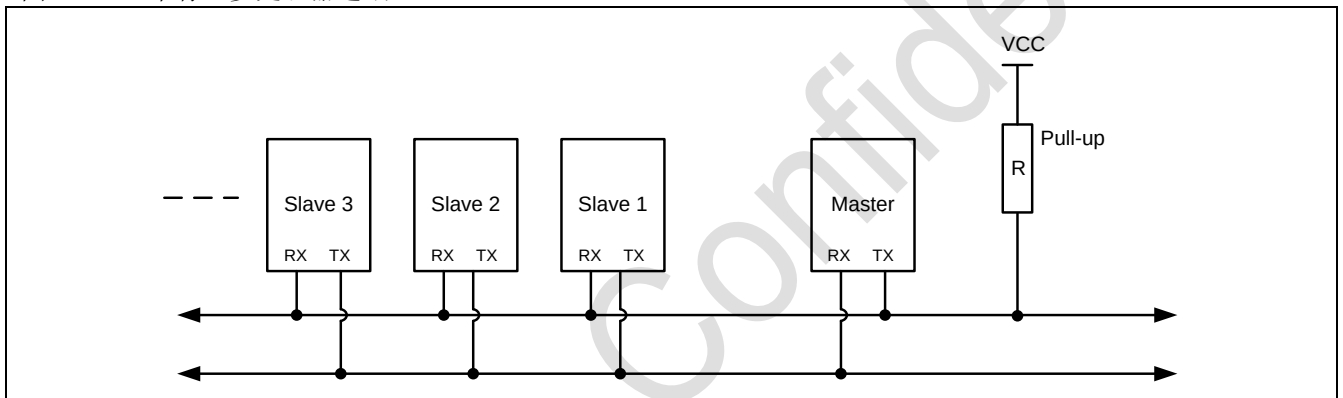
16.5. 多处理器通讯

模式 2 和 3 在用作多处理器通讯时有特殊的规定见图 166-8。在这两种模式，接收 9 个数据位。第 9 个数据位存入 RB8，接着进来一个停止位。端口可以编程为：在 RB8=1 时，当收到停止位后，串口中断将激活。这种特征通过设置 SM2 位(在 SCON 寄存器中)来使能。这种方式用于多处理器系统如下：

当主处理器想传送一个数据块到多个从机中的某一个时，首先传送想要传送的目标地址标识符的地址。地址字节与数据字节的区别在于，在地址字节中第 9 位为 1，数据字节中为 0。当 SM2=1 时，收到一个数据字节将不会产生中断。然而一个地址字节将引发所有从机中断。因而所有的从机可以检测收到的字节是否是自己的地址。从机地址将清除 SM2 位并准备好接收即将进来的所有数据。从机地址不匹配的将保持 SM2 置位，并继续他们的工作，忽略进来的数据字节。

SM2 在模式 0 和模式 1 没有影响，但是可以用来检测停止位的有效性。在接收模式 1 中，如果 SM2=1，除非收到一个有效的停止位否则接收中断不会被激活。

图 166-8. 串行口多处理器通讯



16.6. 自动地址识别

自动地址识别通过硬件比较可以让 UART 识别串行码流中的地址部分，该功能免去了使用软件识别时需要大量代码的麻烦。该功能通过设定 SCON 的 SM2 位来开启。

在 9 位数据 UART 模式下，即模式 2 和模式 3，收到特定地址或广播地址时自动置位接收中断(RI)标志，9 位模式的第 9 位信息为 1 表明接收的是一个地址而不是数据。自动地址识别功能请参考图 16-9。在 8 位模式，即模式 1 下，如果 SM2 置位并且在 8 位地址与给定地址或广播地址核对一致后收到有效停止位则 RI 置位。模式 0 是移位寄存器模式，SM2 被忽略。

使用自动地址识别功能可以让一个主机选择性的同一个或多个从机进行通讯，所有从机可以使用广播地址接收信息。增加了 SADDR 从机地址寄存器和 SADEN 地址掩码寄存器。

SADEN 用来定义 SADDR 中的那些位是“无关紧要”的，SADEN 掩码和 SADDR 寄存器进行逻辑与来定义供主机寻址从机的“给定”地址，该地址让多个从机进行排他性的识别。

下面的实例帮助理解这个方案的通用性:

从机 0	从机 1
SADDR = 1100 0000	SADDR = 1100 0000
SADEN = 1111 1101	SADEN = 1111 1110
Given = 1100 00X0	Given = 1100 000X

上面的例子中 SADDR 是相同的值, 而使用 SADEN 数据来区分两个从机。从机 0 要求第 0 位必须为 0, 并忽略第 1 位的值; 从机 1 要求第 1 位必须为 0, 并忽略第 0 位的值。从机 0 的唯一地址是 1100 0010, 而从机 1 的唯一地址是 1100 0001, 地址 1100 0000 是可以同时寻找到从机 0 和从机 1 的。

下面一个更为复杂的系统可以寻址到从机 1 和从机 2, 而不会寻址到从机 0:

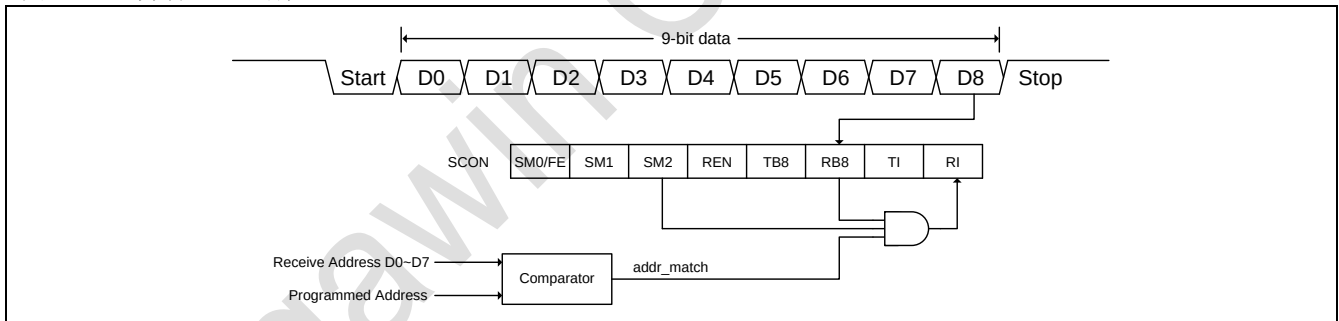
从机 0	从机 1	从机 2
SADDR = 1100 0000	SADDR = 1110 0000	SADDR = 1110 0000
SADEN = 1111 1001	SADEN = 1111 1010	SADEN = 1111 1100
Given = 1100 0XX0	Given = 1110 0X0X	Given = 1110 00XX

上面的例子中, 3 个从机的低 3 位地址不一样, 从机 0 要求第 0 位必须为 0, 1110 0110 可以唯一寻址从机 0; 从机 1 要求第 1 位必须为 0, 1110 0101 可以唯一寻址从机 1; 从机 2 要求第 2 位必须为 0, 它的唯一地址是 1110 0011。为了寻址到从机 0 和从机 1 而不会寻址到从机 2, 可以使用地址 1110 0100, 因为这个地址第 2 位是 1。

每个从机的广播地址 SADDR 和 SADEN 的逻辑或, 0 按不需关心处理。大部分情况下, 使用 FF 作为广播地址。

复位后, SADDR (SFR 地址 0xA9) 和 SADEN (SFR 地址 0xB9) 值均为 0, 这样可以接收所有地址的信息, 也就有效的禁用了自动地址识别模式, 从而使该处理器运行于标准 80C51 的 UART 下。

图 16-9. 自动地址识别



注意: (1) 收到匹配地址后(addr_match=1), 清 SM2 以接收数据字节
 (2) 收完全部数据字节后, 置 SM2 为 1 以等待下一个地址

16.7. 波特率设置

AUXR2 寄存器的位T1X12, URM0X6 和 SMOD2 提供一个新的波特率选项, 见如下描述。

16.7.1. 波特率模式 0

$$\text{Mode 0 Baud Rate} = \frac{F_{\text{SYSCLK}}}{n} \quad \begin{array}{l} ; n=12, \text{ if URM0X6}=0 \\ ; n=2, \text{ if URM0X6}=1 \end{array}$$

注意:

如果 $URM0X6=0$, 则波特率公式与标准 8051 一样。

16.7.2. 波特率模式 2

$$\text{Mode 2 Baud Rate} = \frac{2^{\text{SMOD1}} \times 2^{(\text{SMOD2} \times 2)}}{64} \times (F_{\text{SYSCLK}})$$

注意:

如果 SMOD2=0, 则波特率公式与标准 8051 一样。如果 SMOD2=1, 这是一个增强型的波特率设置功能。在波特率模式 2 产生器里由 SMOD2 决定的波特率见下表。

表 16-1. SMOD2 应用条件在模式 Mode 2

SMOD2	SMOD1	波特率	注意	建议最大接收错误率 (%)
0	0	缺省波特率	标准功能	± 3%
0	1	双倍波特率	标准功能	± 3%
1	0	双倍波特率 X2	增强型功能	± 2%
1	1	双倍波特率 X4	增强型功能	± 1%

16.7.3. 波特率模式 1 和 3

使用定时器 1 作为波特率产生器

$$\begin{aligned} \text{Mode 1, 3 Baud Rate} &= \frac{2^{\text{SMOD1}} \times 2^{(\text{SMOD2} \times 2)}}{32} \times \frac{F_{\text{SYSCLK}}}{12 \times (256 - \text{TH1})} \quad ; \text{T1X12=0} \\ \text{or} &= \frac{2^{\text{SMOD1}} \times 2^{(\text{SMOD2} \times 2)}}{32} \times \frac{F_{\text{SYSCLK}}}{1 \times (256 - \text{TH1})} \quad ; \text{T1X12=1} \end{aligned}$$

注意:

如果 SMOD2=0 和 T1X12=0, 则波特率公式与标准 8051 一样。如果 SMOD2=1, 这是一个增强型的波特率设置功能。在时钟 1 产生器里由 SMOD2 决定的波特率见下表。

表 16-2. SMOD2 应用条件在模式 1 & 3 使用定时器 1

SMOD2	SMOD1	波特率	注意	建议最大接收错误率 (%)
0	0	缺省波特率	标准功能	± 3%
0	1	双倍波特率	标准功能	± 3%
1	0	双倍波特率 X2	增强型功能	± 2%
1	1	双倍波特率 X4	增强型功能	± 1%

表 16-3 ~ 表 16-10 列出从 Timer 1 的 8 位自动加载模式中产生的各种常用的波特率

 表 16-2. Timer 1 产生常用的波特率 @ $F_{SYSCLK}=11.0592MHz$

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=0			T1X12=1 & SMOD2=0		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD1=0	SMOD1=1	Error
1200	232	208	0.0%	--	--	--
2400	244	232	0.0%	112	--	0.0%
4800	250	244	0.0%	184	112	0.0%
9600	253	250	0.0%	220	184	0.0%
14400	254	252	0.0%	232	208	0.0%
19200	--	253	0.0%	238	220	0.0%
28800	255	254	0.0%	244	232	0.0%
38400	--	--	--	247	238	0.0%
57600	--	255	0.0%	250	244	0.0%
115200	--	--	--	253	250	0.0%
230400	--	--	--	--	253	0.0%

 表 16-3. Timer 1 产生高波特率 @ $F_{SYSCLK}=11.0592MHz$

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=1			T1X12=1 & SMOD2=1		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
230.4K	--	255	0.0%	250	244	0.0%
460.8K	--	--	--	253	250	0.0%
691.2K	--	--	--	254	252	0.0%
921.6K	--	--	--	--	253	0.0%
1.3824M	--	--	--	255	254	0.0%
2.7648M	--	--	--	--	255	0.0%

 表 16-4. Timer 1 产生常用的波特率 @ $F_{SYSCLK}=22.1184MHz$

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=0			T1X12=1 & SMOD2=0		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD1=0	SMOD1=1	Error
1200	208	160	0.0%	--	--	--
2400	232	208	0.0%	--	--	0.0%
4800	244	232	0.0%	112	--	0.0%

9600	250	244	0.0%	184	112	0.0%
14400	252	248	0.0%	208	160	0.0%
19200	253	250	0.0%	220	184	0.0%
28800	254	252	0.0%	232	208	0.0%
38400	--	253	0.0%	238	220	0.0%
57600	255	254	0.0%	244	232	0.0%
115200	--	255	0.0%	250	244	0.0%
230400	--	--	--	253	250	0.0%
460800	--	--	--	--	253	0.0%

 表 16-5. Timer 1 产生高波特率 @ F_{SYSClk}=22.1184MHz

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=1			T1X12=1 & SMOD2=1		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
460.8K	--	255	0.0%	250	244	0.0%
691.2K	--	--	--	252	248	0.0%
921.6K	--	--	--	253	250	0.0%
1.3824M	--	--	--	254	252	0.0%
1.8432M	--	--	--	--	253	0.0%
2.7648M	--	--	--	255	254	0.0%
5.5296M	--	--	--	--	255	0.0%

 表 16-6. Timer 1 产生常用波特率 @ F_{SYSClk}=12.0MHz

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=0			T1X12=1 & SMOD2=0		
	SMOD=0	SMOD=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
1200	230	204	0.16%	--	--	--
2400	243	230	0.16%	100	--	0.16%
4800	--	243	0.16%	178	100	0.16%
9600	--	--	--	217	178	0.16%
14400	--	--	--	230	204	0.16%
19200	--	--	--	--	217	0.16%
28800	--	--	--	243	230	0.16%
38400	--	--	--	246	236	2.34%
57600	--	--	--	--	243	0.16%
115200	--	--	--	--	--	--

 表 16-7. Timer 1 产生高波特率 @ F_{SYSClk}=12.0MHz

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=1			T1X12=1 & SMOD2=1		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
115.2K	--	--	--	243	230	0.16%
230.4K	--	--	--	--	243	0.16%
460.8K	--	--	--	--	--	--

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

68/110

表 16–8. Timer 1 产生高波特率 @ $F_{\text{SYSCLK}}=24.0\text{MHz}$

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=0			T1X12=1 & SMOD2=0		
	SMOD=0	SMOD=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
1200	204	152	0.16%	--	--	--
2400	230	204	0.16%	--	--	--
4800	243	230	0.16%	100	--	0.16%
9600	--	243	0.16%	178	100	0.16%
14400	--	--	--	204	152	0.16%
19200	--	--	--	217	178	0.16%
28800	--	--	--	230	204	0.16%
38400	--	--	--	--	217	0.16%
57600	--	--	--	243	230	0.16%
115200	--	--	--	--	243	0.16%

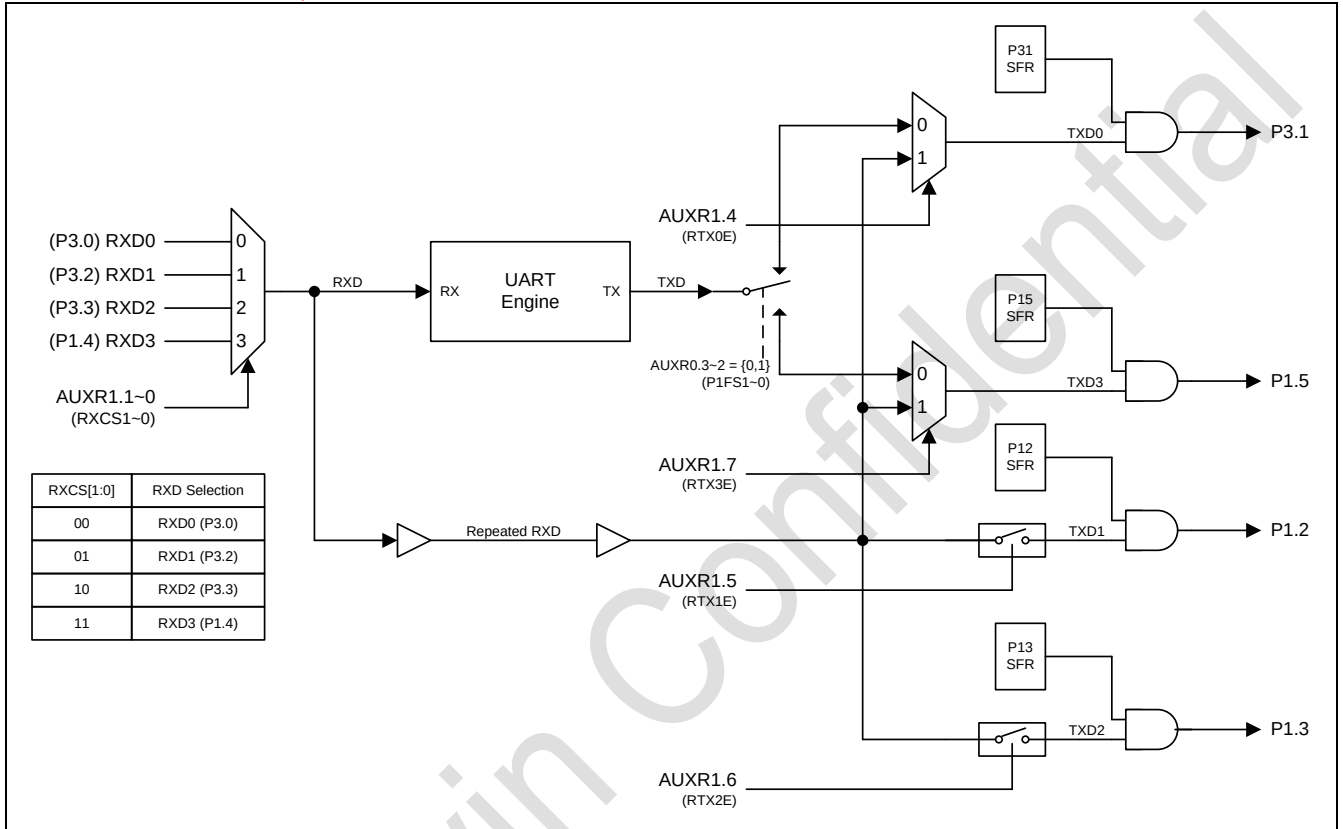
 表 16–9. Timer 1 产生高波特率 @ $F_{\text{SYSCLK}}=24.0\text{MHz}$

波特率	TH1, 重载值					
	T1X12=0 & SMOD2=1			T1X12=1 & SMOD2=1		
	SMOD1=0	SMOD1=1	Error	SMOD=0	SMOD=1	Error
230.4K	--	--	--	243	230	0.16%
460.8K	--	--	--	--	243	0.16%
691.2K	--	--	--	--	--	--
921.6K	--	--	--	--	--	--

16.8. 串行口重复模式

图 16-1 显示了 MA86E/L104 的串行口重复工作。软件可以配置从 RXD 到 TXD 的数据流通道。它可以 4 选 1 RXD 输入到 UART 引擎，同时将数据直接路由到 4 个 TXD 输出。这个重复功能仅支持串口模式 1、2 和 3。

图 16-1. Serial Port Repeater



AUXR1: 辅助寄存器 1

SFR 地址 = 0xA2

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
RTX3E	RTX2E	RTX1E	RTX0E	--	--	RXCS1	RXCS0
R/W	R/W	R/W	R/W	W	W	R/W	R/W

16.9. 串行口寄存器

串行口的四种操作模式除波特率的设定之外都与标准的 8051 相同。此三个寄存器 PCON, AUXR 和 AUXR2 是与波特率的设定有关。

SCON: 串行口控制寄存器

SFR 地址 = 0x98

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
SM0/FE	SM1	SM2	REN	TB8	RB8	TI	RI
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: FE, 帧错误位。SMOD0 位必须设置才能访问帧错误位 (FE)。

0: 帧错误位 (FE) 不会被有效帧清零但是可以软件清零。

1: 当非法的停止位出现时接收端会把帧错误位 (FE) 设置。

Bit 7: 串行口模式位 0, (SMOD0 位必须为零才能作为 SM0 访问)

Bit 6: 串行口模式位 1。

SM0	SM1	模式	描述	波特率
0	0	0	移位寄存器	SYSCLK/12 或 SYSCLK /2
0	1	1	8 位通用串行口	可变的
1	0	2	9 位通用串行口	SYSCLK/64, /32, /16 或 /8
1	1	3	9 位通用串行口	可变的

Bit 5: 串行口模式位 2。

0: 禁止 SM2 功能。

1: 在模式 2 和 3 时使能地址自动识别, 如果 SM20=1 那么 RI0 将不能设置, 除非接收到的第 9 位数据(RB8)为 1, 指示是一个地址, 并且接收到的字节是本机地址或者是一个广播地址; 在模式 1, 如果 SM20=1 那么 RI0 将不能被激活除非收到一个有效的停止位, 并且接收到的字节是本机地址或者是一个广播地址; 在模式 0, SM20 可以为 0。

Bit 4: REN, 使能串行接收。

0: 软件清零是禁止串行接收。

1: 软件设置是使能串行接收。

Bit 3: TB8, 在模式 2 和 3 下此位是被传送数据的第 9 位。由软件清零或设置。

Bit 2: RB8, 在模式 2 和 3 下此位是接收到数据的第 9 位。在模式 1 下, 如果 SM2 = 0, RB8 则是接收到的停止位。在模式 0, RB8 没有用到。

Bit 1: TI, 传送中断标志位。

0: 必须由软件清零。

1: 在模式 0 下第 8 位传送时间结束硬件设置, 在其它模式下传送停止位开始硬件设置。

Bit 0: RI, 接收中断标志位。

0: 必须由软件清零。

1: 在模式 0 下第 8 位接收时间结束硬件设置, 在其它模式下接收停止位一半时开始硬件设置 (除了 SM2 之外)。

SBUF: 串行口缓冲寄存器

SFR 地址 = 0x99

复位初始值= XXXX-XXXX

7	6	5	4	3	2	1	0
SBUF[7]	SBUF[6]	SBUF[5]	SBUF[4]	SBUF[3]	SBUF[2]	SBUF[1]	SBUF[0]
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: 作为传送和接收的缓冲寄存器。

SADDR: 从地址寄存器

SFR 地址 = 0xA9

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

SADEN: 从机地址屏蔽寄存器

SFR 地址 = 0xB9

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

当地址自动识别功能启用后，可用 SADDR 和 SADEN 组合来预置地址，事实上，SADEN 是 SADDR 的“屏蔽”寄存器，如下图所示

SADDR	=	1100 0000	
SADEN	=	1111 1101	
Given	=	1100 00x0	→ 这“Given”从机地址将被选中 Bit1 作“不关心”处理

每个从对象的广播地址为 SADDR 和 SADEN 进行逻辑“或”的结果，结果中为“0”的位将被忽略。在系统复位后，SADDR 和 SADEN 都被初始化为 0，从而忽略“Given”地址的全部地址位和“广播”地址的全部地址位而导致自动地址识别功能无效。

PCON0: 电源控制寄存器 0

SFR 地址 = 0x87

上电复位初始值 = 00X1-0000, 复位初始值= 00X0-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
SMOD1	SMOD0	GF	POF	GF1	GF0	PD	IDL
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: SMOD1, 双倍波特率控制位。

0: 禁止 UART 双倍波特率。

1: 使能 UART 双倍波特率(模式 1, 2 或 3) 。

Bit 6: SMOD0, 帧错误选则。

0: SCON.7 作 SM0 功能。

1: SCON.7 作 FE 功能。注：当帧错误后不管 SMOD0 什么状态 FE 都将置 1。

AUXR1: 辅助寄存器 1

SFR 地址 = 0xA2

RESET = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
RTX3E	RTX2E	RTX1E	RTX0E	--	--	RXCS1	RXCS0
R/W	R/W	R/W	R/W	W	W	R/W	R/W

Bit 7: RTX3E, 使能 RXD 重复到 TXD3

0: 禁止 TXD3(P1.5)的 RTX3E 功能

1: 使能 TXD3(P1.5)的 RXD 重复机制

Bit 6: RTX2E, 使能 RXD 重复到 TXD2

0: 禁止 TXD2(P1.3)的 RTX2E 功能

1: 使能 TXD2(P1.3)的 RXD 重复机制

Bit 5: RTX1E, 使能 RXD 重复到 TXD1

0: 禁止 TXD1(P1.2)的 RTX1E 功能

1: 使能 TXD1(P1.2)的 RXD 重复机制

Bit 4: RTX0E, 使能 RXD 重复到 TXD0

0: 禁止 TXD0(P3.1)的 RTX0E 功能

1: 使能 TXD0(P3.1)的 RXD 重复机制

Bit 3~2: 保留, 写 AUXR1 时, 在这些位上必须写"0"。

Bit 1~0: RXD 通道选择。

RXCS[1:0]	RXD channel selection
00	P3.0
01	P3.2
10	P3.3
11	P1.4

AUXR2: 辅助寄存器 2

SFR 地址 = 0xA3

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
URXR	BTI	URM0X6	SMOD2	T1X12	T0X12	T1CKOE	T0CKOE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: URRX, 串行口 RX 选项。

0: 清零是禁止此选项。

1: 设置是使能此选项。

Bit 6: BTI, 阻止 TI 在串行口中断。

0: 保留 TI 作为串行口中断源。

1: 阻止 TI 作为串行口中断源。

Bit 5: URM0X6, 串行口模式 0 波特率选择。

0: 清零选择 SYSCLK/12 作为串行口模式 0 波特率。

1: 设置选择 SYSCLK/2 作为串行口模式 0 波特率。

Bit 4: SMOD2, 额外 X2/X4 波特率选择。

0: 禁止额外 X2/X4 波特率选择。

1: 使能额外 X2/X4 波特率选择。

Bit 3: T1X12, 当 C/T=0 时, 定时器 1 时钟源选择。

0: 清零选择 SYSCLK/12。

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

73/110

1: 设置选择 SYSCLK 作时钟源。

SFIE: 系统标志中断使能寄存器

SFR 地址 = 0x8E

复位初始值= 0xxx-0x00

7	6	5	4	3	2	1	0
UTIE	--	--	--	KBIFIE	--	BOF0IE	WDTFIE
R/W	W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 7: UTIE, UART TI 系统标志中断标志。

0: 禁止中断向量共享 TI 系统标志中断。

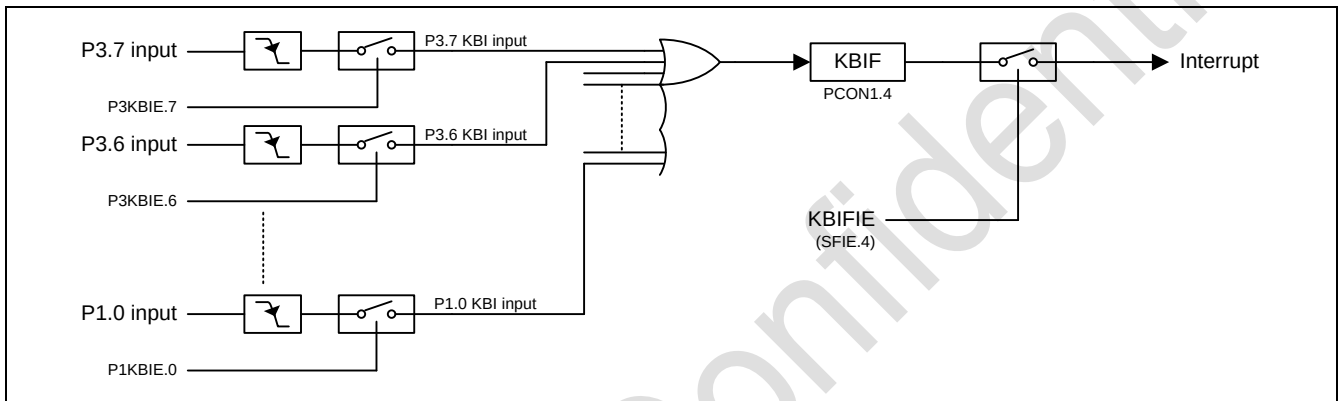
1: 使能中断向量共享 TI 系统标志中断。

17. 键盘中断(KBI)

键盘中断功能是当键盘使能的脚出现下降沿时产生一个简单中断。此功能用作键盘识别。

此功能有两个特殊功能寄存器，P1KBIE 和 P3KBIE 的每一位控制相应的脚位在下降沿出现时使能或禁止键盘中断(KBI)。任意一个被识别的键盘中断 (KBI) 事件将会促使硬件设置中断标志 (KBIF) 如果相应的中断是使能的话则产生中断。不需要使能 (KBIFIE) 总中断，仅使能键盘中断 (KBI) 脚就可以在下降沿唤醒 CPU 的空闲模式或低电平唤醒 CPU 的掉电模式。

17.1. 键盘中断结构图



17.2. 键盘中断寄存器

P1KBIE: 端口 1 键盘中断 (KBI) 使能控制寄存器

SFR 地址 = 0xD7

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P17KBIE	P16KBIE	P15KBIE	P14KBIE	P13KBIE	P12KBIE	P11KBIE	P10KBIE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: 端口 1 每个脚键盘中断使能位。

0: 禁止相应的脚产生键盘中断功能。

1: 使能相应的脚产生键盘中断功能。

P3KBIE: 端口 3 键盘中断 (KBI) 使能控制寄存器

SFR 地址 = 0xD6

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P37KBIE	P36KBIE	P35KBIE	P34KBIE	P41KBIE	P40KBIE	P31KBIE	P30KBIE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~0: 端口 P3.7 ~ P3.4, P4.1, P4.0, P3.1 和 P3.0 键盘中断使能位。

0: 禁止相应的脚产生键盘中断功能。

1: 使能相应的脚产生键盘中断功能。

PCON1: 电源控制寄存器 1

SFR 地址 = 0x97

上电复位初始值 = 0010-0X00

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRF	EXRF	--	--	KBIF	--	BOF0	WDTF
R/W	R/W	W	W	R/W	W	R/W	R/W

Bit 3: KBIF, 键盘中断标志

0: 此位必须通过软件写"1"来清零, 软件写"0"是空操作。

1: 此位仅仅在使能的键盘中断(KBI)脚出现下降沿时设置。软件写"1"来清除 KBIF。在掉电模式下, 在使能的键盘中断(KBI)脚出现低电平时设置。

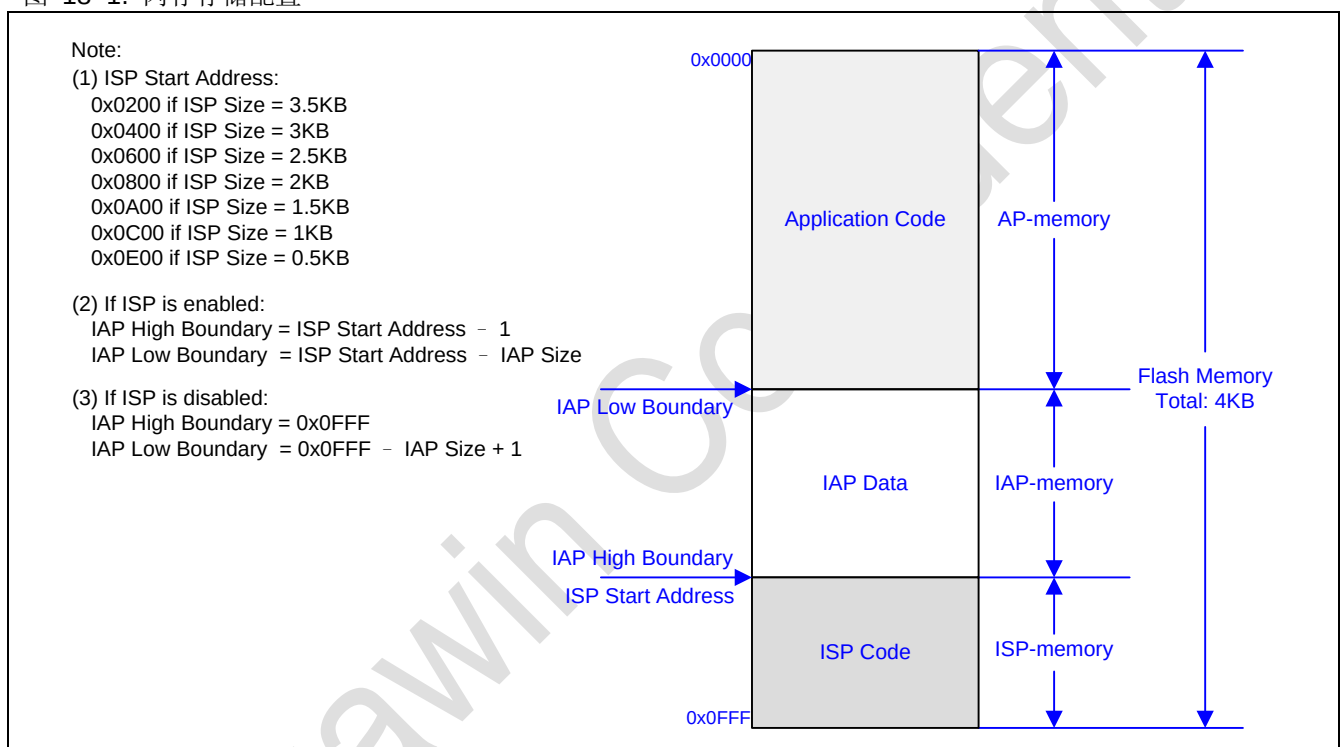
18. ISP and IAP

18.1. 闪存存储配置

MA86E/L104 总共 4K 字节闪存空间，图图 18–1 标示闪存配置。闪存分为 AP-存储器，IAP-存储器和 ISP-存储器。AP-存储器常用于存储应用程序，IAP-存储器常用于存储不易失的应用数据；ISP-存储器存储在线下载中的引导码。

MA86E/L104 总共有 4K 字节的 Flash，图 18–1 显示了 Flash 的配置。Flash 被分为 AP 存储空间，IAP 存储空间和 ISP 存储空间。AP 存储空间用来存储用户应用程序，IAP 存储空间用来存储非易失性数据，ISP 存储空间用来存储在线编程的引导码。系统在 ISP 空间运行时，MCU 可以修改 AP 和 IAP 来更新软件。如果 MCU 运行在 AP 空间，那么 MCU 就仅能修改 IAP 存储的数据。

图 18–1. 闪存存储配置



注意:

笙泉公司样品的默认设置是：1K ISP, 1K IAP 和加密。1K ISP 文件是有笙泉专利的通过一条线就能在线下载的 1-线 ISP 协议。

MA86E/L104 不能在 idle 模式下执行 ISP 和 IAP 功能。相反的，它会冻结 CPU 来释放 Flash 给 ISP 或 IAP 引擎操作。一旦 ISP/IAP 操作完成，CPU 将恢复并前进到激活 ISP/IAP 操作的指令的下条指令。在 ISPIAPc 操作过程中，中断服务同样被冻结，直到 ISP/IAP 完成。

18.2. 在系统可编程 (ISP)

的闪存能用通用烧写器或在线下载烧写器烧写 (ISP) 烧写, ISP 能刷新用户的应用程序 (AP-存储器) 和非易失应用数据 (IAP-存储器) 而不用将芯片从产品上卸下来, 这个功能可以灵活方便刷新应用程序。

注意:

- (1) 在用 ISP 功能之前, 使用者必须先配置 ISP-存储器空间并用通用烧写器或笔泉的烧写器插入 ISP 文件到 ISP-存储器中。
- (2) ISP-存储器中的 ISP 文件 code 只能下载 AP-存储器和非易失的 IAP-存储器。

18.2.1. ISP/IAP 寄存器

下面专门描述 IAP/IAP 的特殊功能寄存器:

IFD: ISP/IAP 闪存数据寄存器

SFR 页 = 普通

SFR 地址 = 0xE2

复位初始值= 1111-1111

7	6	5	4	3	2	1	0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

IFD 是 ISP/IAP 操作的数据端口寄存器。在 ISP/IAP/Page-P 写操作时 IFD 的数据将被写入到期望的地址, 在 ISP/IAP/Page-P 读操作时 IFD 的值是读到期望地址的数据。

IFADRH: ISP/IAP 高 8 位地址

SFR 页 = 普通

SFR 地址 = 0xE3

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

IFADRH 是所有 ISP/IAP 模式下的 8 位地址。

IFADRL: ISP/IAP 低 8 位地址

SFR 页 = 普通

SFR 地址 = 0xE4

复位初始值= 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

IFADRL 是所有 ISP/IAP/Page-P 模式下的 8 位地址。

IFMT: ISP/IAP 闪存模式表

SFR 页 = 普通

SFR 地址 = 0xE5

复位初始值= xxxx-x000

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	--	--	MS.2	MS.1	MS.0
W	W	W	W	W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~3: 保留。当 IFMT 被写时这些位必须写入“0”。

Bit 2~0: ISP/IAP 操作模式选择

MS[2:0]	模式
0 0 0	备用
0 0 1	AP/IAP-存储器读
0 1 0	AP/IAP-存储器编程
0 1 1	保留
1 0 0	P 页寄存器写
Others	保留。

IFMT 是用来选择闪存是用执行众多的 ISP/IAP 功能还是选择 P 页寄存器的访问。

IAPLB: IAP 低边界地址

SFR 页 = P Only

SFR 地址 = 0x03

复位初始值= 1111-111x

7	6	5	4	3	2	1	0
IAPLB							0
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7~0: IAPLB 决定 IAP 存储区的最低边界。由于闪存有每页有 512 字节，所以 IAPLB 必须是偶数。

写 IAPLB，首先 MCU 把新的 IAPLB 设定值写入 IFD；其次索引 IFADRL，选择 IMFT，使能 ISPCR.ISPEN；然后设置 SCMD。这样 IAPLB 就会更新到最新的顺序。

由 IAPLB 及 ISP 起始地址决定的 IAP 存储区见下列表。

IAP 低边界 = IAPLBx256, 及

IAP 高边界 = ISP 起始地址 - 1.

例如，IAPLB=0x08 及 ISP 起始地址是 0x0C00，那么 IAP 存储区就是 0x0800 ~ 0x0BFF.

另外要注意一点，IAP 的低边界地址不能大于 ISP 的起始地址。

SCMD: Sequential Command Data register

SFR Page = Normal

SFR 地址 = 0xE6

复位初始值= xxxx-xxxx

7	6	5	4	3	2	1	0
SCMD							
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

SCMD 是激活 ISP/IAP/Page-P 的命令口。如果 SCMD 连续填入 0x46h, 0xB9h 并且 ISPCR.7 = 1, ISP/IAP/Page-P 被激活。

ISPCR: ISP 控制寄存器

SFR 页 = 普通

SFR 地址 = 0xE7

复位初始值= 0000-0xxx

7	6	5	4	3	2	1	0
ISPEN	SWBS	SWRST	CFAIL	--	--	--	--
R/W	R/W	R/W	R/W	W	W	W	W

Bit 7: ISPEN, ISP/IAP 操作使能。

0: 所有的 ISP/IAP/Page-P 编程/读都是被禁止的。

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

79/110

1: 使能 ISP/IAP/Page-P 编程/读功能。

Bit 6: SWBS, 软件执行起始选择控制。

0: 复位软件从主存储区开始执行。

1: 复位软件从 ISP 存储区开始执行。

Bit 5: SWRST, 软件复位触发控制。

0: 没有操作

1: 产生软件系统复位, 硬件自动清零。

Bit 4: CFAIL, ISP/IAP 操作命令失败指示。

0: 最后一次 ISP/IAP 命令成功。

1: 最后一次 ISP/IAP 命令失败。失败的原因是闪存访问错误。

Bit 3~0: 保留。当 ISPCR 被写时这些位软件必须写入“0”。

18.2.2. ISP 操作描述

在 **MA86E/L104** 可以通过两种方式定向到 ISP 空间: 当 HWBS (在硬件选项位)使能, **MA86E/L104** 上电总是从 ISP 空间启动, 这个方式叫硬件处理。另一个方式是软件处理, 它允许 **MA86E/L104** 通过同时设定 ISPCR.7~5 为 “111” 从 AP 空间切换到 ISP 空间。

一旦 ISPEN=1 并且 CPU 在 ISP 空间运行, ISP 相关的寄存器应当由 ISP 软件赋值正确的值。然后顺序的将 0x46h,0xB9h 写入 SCMD, 用来实际触发存储访问操作 (Flash 字节编程和 Flash 字节读)。

在 ISP 操作完成后, 软件写“001” 到 ISPCR.7 ~ ISPCR.5, 它将触发一个软件复位, 并让 CPU 复位到应用程序空间 (AP 存储空间) 地址 0x0000 上。

字节写操作

步骤 1: 设置寄存器 ISPCR 的 MS[2:0]=[0,1,0] 来选择字节编程模式。

步骤 2: 在寄存器 IFADRH & IFADRL 里填入字节的地址。

步骤 3: 在寄存器 IFD 里填入要编程的数据。

步骤 4: 顺序的将 0x46H,0xB9H 写入 SCMD 寄存器, 触发 ISP 处理。

读操作

步骤 1: 设置寄存器 ISPCR 的 MS[2:0]=[0,0,1] 来选择读模式。

步骤 2: 在寄存器 IFADRH & IFADRL 里填入字节的地址。

步骤 3: 顺序的将 0x46H,0xB9H 写入 SCMD 寄存器, 触发 ISP 处理。

步骤 4: 此时, Flash 的数据就在寄存器 IFD 里了。

18.2.3. ISP 示例代码

Figure 18–2. 显示出了 ISP 操作的示例代码。

Figure 18–2. ISP 示例代码

```

;*****
; Demo Program for the ISP
;*****
IFD      DATA    0E2h
IFADRH   DATA    0E3h
IFADRL   DATA    0E4h
IFMT     DATA    0E5h
SCMD     DATA    0E6h
ISPCR    DATA    0E7h
;
      MOV     ISPCR,#10000000b ;ISPCR.7=1, enable ISP
;
;=====
; 1. Byte Program Mode
;=====
      ORL     IFMT,#02h        ;MS[2:0]=[0,1,0], select Byte Program Mode
      ANL     ISPCR,#0FAh      ;
      MOV     IFADRH,??        ;fill byte address in IFADRH & IFADRL
      MOV     IFADRL,??        ;
      MOV     IFD,??           ;fill the data to be programmed in IFD
      MOV     SCMD,#46h        ;trigger ISP processing
      MOV     SCMD,#0B9h       ;
      ;Now in processing...(CPU will halt here until complete)
;=====
; 2. Verify using Read Mode
;=====
      ANL     IFMT,#0F9h       ;MS1[2:0]=[0,0,1], select Byte Read Mode
      ORL     IFMT,#01h        ;
      MOV     IFADRH,??        ;fill byte address in IFADRH & IFADRL
      MOV     IFADRL,??        ;
      MOV     SCMD,#46h        ;trigger ISP processing
      MOV     SCMD,#0B9h       ;
      ;Now in processing...(CPU will halt here until complete)
      MOV     A,IFD            ;data will be in IFD
      CJNE    A,wanted,ISP_error ;compare with the wanted value
      ...
ISP_error:
      ...
;

```

18.3. 在应用编程 (IAP)

该器件可以在应用编程(IAP), 允许在应用程序运行的时候把 Flash 里的一些空间用于非易失性数据存储。这是个很有用的功能, 它可以应用到那些需要掉电保存数据的应用中。因此, 就没有必要用一个外部串行 EEPROM (如 93C46, 24C01, ..., 等等) 来保存非易失性数据存储。

实际上, 除了编程的Flash范围不同外, IAP和ISP的操作是一样的。ISP操作的可编程Flash范围包括AP存储空间, IAP操作的范围是被定义IAP存储的空间。

注意:

- (1) 在使用IAP功能之前, 软件应当通过写P页SFR中的IAPLB来配置一个IAP存储空间。也可以通过一个通用烧录/编程器或Megawin专用的烧录/编程器去配置相应的IAPLB的初始值去配置IAP存储空间。
- (2) 执行IAP的程序代码应位于AP程序空间并且仅能编程IAP存储空间而不是ISP存储空间。

18.3.1. IAP 存储边界/范围

如果定义了ISP存储空间, 那么IAP存储空间的范围就由IAP和ISP起始地址设定, 如下:

$$\begin{aligned} \text{IAP 高边界} &= \text{ISP起始地址} - 1. \\ \text{IAP 低边界} &= \text{ISP 起始地址} - \text{IAP}. \end{aligned}$$

如果没有定义ISP存储空间, 则IAP存储空间的范围有下列公式得出:

$$\begin{aligned} \text{IAP 高边界} &= 0x0FFF. \\ \text{IAP 低边界} &= 0x0FFF - \text{IAP} + 1. \end{aligned}$$

例如,如果ISP存储空间是1K, 那么ISP的起始地址就是0x0C00, ISP存储空间是1K, 则IAP存储空间的范围被定位在0x0800 ~ 0x0BFF。**MA86E/L104**的IAP低边界是由寄存器IAPLB定义的, 可以软件修改这个寄存器, 以便在用户的AP程序里调整IAP的大小。

18.3.2. 更新 IAP 存储的数据

ISP/IAP有关的特殊功能寄存器见段落“18.2.1 ISP/IAP”。

除了整片擦除操作, **MA86E/L104** 在 Flash 字节编程之前不必 Flash 擦除操作。为了更新 IAP 存储的“一个字节”, 用户可以直接编程一个数据到目标字节。下面步骤显示了完整的流程:

步骤 1: 编程要更新的数据到目标地址(使用ISP 字节编程模式)。

步骤 2: 从 IAP 存储读取数据进行比较, 用户可以使用“**MOVCA, @A+DPTR**”指令或 **ISP 读模式**。

19. P 页特殊功能寄存器访问

MA86E/L104 内建一个特别的 P 页寄存器 (Page P) 用来存储 MCU 操作的控制寄存器。这些特殊功能寄存器在不同 IFMT 下通过 ISP/IAP 操作来访问。在 P 页访问时, IFADRH 必须设置为"00"及 IFADRL 索引 P 页内特殊功能寄存器地址。如果 IFMT= 04H 则 P 页写操作, 在 SCMD 激活之后 IFD 的数据会被载入到 IFADRL 索引的特殊功能寄存器。这些特殊功能寄存器在 P 页模式下不支持读功能。

下面描述的是 P 页里的特殊功能寄存器:

IAPLB: IAP 低边界地址

SFR 页 = P

SFR 地址 = 0x03

复位初始值 = 1111-1111

7	6	5	4	3	2	1	0
IAPLB							0
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7~0: IAPLB 决定 IAP 存储区的最低边界。

写 IAPLB, 首先 MCU 把新的 IAPLB 设定值写入 IFD; 其次索引 IFADRL, 选择 IMFT, 使能 ISPCR.ISPEN; 然后设置 SCMD。这样 IAPLB 就会更新到最新的顺序。

由 IAPLB 及 ISP 起始地址决定的 IAP 存储区见下列表。

IAP 低边界 = IAPLBx256, 及

IAP 高边界 = ISP 起始地址 - 1.

例如, IAPLB=0x08 及 ISP 起始地址是 0x0C00, 那么 IAP 存储区就是 0x0800 ~ 0x0BFF.

另外要注意一点, IAP 的低边界地址不能大于 ISP 的起始地址。

CKCON2: 时钟控制寄存器 2

SFR 页 = P

SFR 地址 = 0x40

复位初始值 = 0001-xx00

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	XTALE	IHRCOE	--	--	OSCS1	OSCS0
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7~6: 保留。当 CKCON2 写入时, 这两个位软件必须写"0"。

Bit 5: XTALE, 外部晶振 (XTAL)使能。缺省值由时钟源选择的硬件选项来设置。

0: 禁止 (XTAL) 振荡电路。此时 XTAL2 及 XTAL1 当做 P 4.0 及 P 4.1。

1: 使能 (XTAL) 振荡电路。如果此位是通过 CPU 软件来设置的话, 则在 XTALE 使能之后需要 3 毫秒才能稳定输出。

Bit 4: IHRCOE, 内部高频 RC 振荡使能。缺省值由时钟源选择的硬件选项来设置。

0: 禁止内部高频 RC 振荡。

1: 使能内部高频 RC 振荡。如果此位是通过 CPU 软件来设置的话, 则在 IHRCOE 使能之后需要 32 微秒才能稳定输出。

Bit 3~2: 保留。当 CKCON2 写入时, 这两个位软件必须写"0"。

Bit 1~0: OSC[1:0], OSCin 来源选择。

OSCS[1:0]	OSCin 来源选择
0 0	IHRCO
0 1	XTAL
1 0	ILRCO
1 1	ECKI, 外部时钟输入 (P4.0) 作为 OSCin.

PCON2: 电源控制寄存器 2

SFR 页 = P

SFR 地址 = 0x44

复位初始值 = x0xx-xx01

7	6	5	4	3	2	1	0
--	AWBOD0	--	--	--	--	BO0RE	1
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7: 保留。当 PCON2 写入时，这两个位软件必须写"0"。

Bit 2: AWBOD0, 在掉电模式下 BOD0 唤醒使能。

0: 在掉电模式下禁止 BOD0 唤醒。

1: 在掉电模式下 BOD0 保持运行。

Bit 5~2: 保留。当 PCON2 写入时，这些位软件必须写"0"。

Bit 1: BO0RE, BOD0 复位使能。初始值通过硬件选项 BO0RE0 来改变。

0: 当 BOF0 设置时，禁止 BOD0 触发系统复位。

1: 当 VDD 为 4.2V(E) 或 2.4V(L)而 BOF0 设置时，使能 BOD0 触发系统复位。

Bit 0: 测试保留。当 PCON2 写入时，此位软件必须写"1"。

SPCON0: 特殊功能寄存器页控制 0

SFR 页 = P

SFR 地址 = 0x48

复位初始值 = xxx0-x000

7	6	5	4	3	2	1	0
--	--	--	WRCTL	--	CKCTL0	PWCTL1	PWCTL0
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7~5: 保留。当 SPCON0 写入时，这些位软件必须写"0"。

Bit 4: WRCTL. WDTCR 特殊功能寄存器访问控制。

如果 WRCTL 设置，则在普通页里 WDTCR 特殊功能寄存器禁止修改。在普通页里 WDTCR 仅是保持特殊功能寄存器读的功能。但是在特殊功能寄存器 P 页里软件总是拥有修改的能力。

Bit 3: 保留。当 SPCON0 写入时，此位软件必须写"0"。

Bit 2: CKCTL0. CKCON0 特殊功能寄存器访问控制。

如果 CKCTL0 设置，则在普通页里 CKCON0 特殊功能寄存器禁止修改。在普通页里 CKCON0 仅是保持特殊功能寄存器读的功能。但是在特殊功能寄存器 P 页里软件总是拥有修改的能力。

Bit 1: PWCTL1. PCON1 特殊功能寄存器访问控制。

如果 PWCTL1 设置，则在普通页里 PCON1 特殊功能寄存器禁止修改。在普通页里 PCON1 仅是保持特殊功能寄存器读的功能。但是在特殊功能寄存器 P 页里软件总是拥有修改的能力。

Bit 0: PWCTL0. PCON0 特殊功能寄存器访问控制。

如果 PWCTL0 设置，则在普通页里 PCON0 特殊功能寄存器禁止修改。在普通页里 PCON0 仅是保持特殊功能寄存器读的功能。但是在特殊功能寄存器 P 页里软件总是拥有修改的能力。

DCON0: 设备控制0

SFR 页 = P

SFR 地址 = 0x4C

复位初始值= 00xx-xx1x

7	6	5	4	3	2	1	0
HSE	IAPO	--	--	--	--	RSTIO	--
W	W	W	W	W	W	W	W

Bit 7: HSE, 高速运行使能。

0: 禁止 MCU 高速运行。

1: 使能 MCU 高速运行。(F_{SYSCLK}> 12MHz)

Bit 6: IAPO, 仅是 IAP 功能。

0: 保持 IAP 区是 IAP 功能和代码执行。

1: 禁止 IAP 区代码执行, IAP 区仅是 IAP 功能。

Bit 5~2: 保留。当 DCON0 写入时, 这些位软件必须写"0"。

Bit 1: RSTIO, RST 引脚功能

0: 选择引脚作为 P3.6 脚。

1: 选择引脚作为 RST 脚。

Bit0: 保留。当 DCON0 写入时, 这些位软件必须写"0"。

20. 辅助特殊功能寄存器

AUXR0: 辅助寄存器 0

辅助寄存器 0 地址 = 0xA1

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
P40OC1	P40OC0	P40FD	--	P1FS1	P1FS0	INT1H	INT0H
R/W	R/W	R/W	W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7~6: P4.0 输出设定控制位 1 位 0。当选择内部 RC 震荡 (IHRCO 或 ILRCO) 作为系统时钟时这两个位才起作用。在晶振模式下, XTAL2 和 XTAL1 可以作为 P4.0 和 P4.1。在外部时钟输入模式下, P4.0 作为外部时钟输入引脚。在内部振荡环境下, P4.0 提供下表设定选择作为通用输入输出或时钟源产生器。当 P4.0OC[1:0] 设定为非 P4.0 时, P4.0 将驱动片内 RC 振荡器 (IHRCO 或 ILRCO) 输出作为其它设备的时钟源。

P40OC[1:0]	P4.0 功能	P4.0 I/O 模式
00	P4.0	By P4M0.0
01	OSCin	By P4M0.0
10	OSCin/2	By P4M0.0
11	OSCin/4	By P4M0.0

对于 P4.0 的时钟输出功能, 建议设置 P4M0 为 “1”, 选择 P4.0 作为推挽输出模式

Bit 5: P40FD, P4.0 快速驱动。

0: P4.0 作为缺省驱动输出。

1: P4.0 快速驱动输出使能。若 P4.0 被配置为时钟输出, 当 P4.0 输出频率大于 12MHz (5V) 或者大于 6MHz (3V) 时使能此位。

Bit 4: 保留。在写 AUXR0 时, 该位软件必须写 “0”

Bit 3~2: P1.4 和 P1.5 设定选择。

P1FS[1:0]	P1.4	P1.5
00	P1.4	P1.5
01	--	TXD1 输出
10	nINT0 输入	nINT1 输入
11	T0 输入	T1 输入

Bit 1: INT1H, INT1 高电平/上升沿触发使能。

0: 保留 P3.3 的低电平或下降沿作为 INT1 触发。

1: 设置 P3.3 的高电平或上升沿作为 INT1 触发。

Bit 0: INT0H, INT0 高电平/上升沿触发使能。

0: 保留 P3.2 的低电平或下降沿作为 INT0 触发。

1: 设置 P3.2 的高电平或上升沿作为 INT0 触发。

AUXR1: 辅助控制寄存器 1

辅助寄存器 1 地址 = 0xA2

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
RTX3E	RTX2E	RTX1E	RTX0E	--	--	RXCS1	RXCS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: RTX3E, RXD 重复到 TXD3 使能。

0: 禁止 RXD 重复到 TXD3 (P1.5)。

1: 使能 RXD 重复到 TXD3 (P1.5)。

Bit 6: RTX2E, RXD 重复到 TXD2 使能。

0: 禁止 RXD 重复到 TXD2 (P1.3)。

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

86/110

1: 使能 RXD 重复到 TXD2 (P1.3).
 Bit 5: RTX1E, RXD 重复到 TXD1 使能。
 0: 禁止 RXD 重复到 TXD1 (P1.2).
 1: 使能 RXD 重复到 TXD1 (P1.2).

Bit 4: RTX0E, RXD 重复到 TXD0 使能。
 0: 禁止 RXD 重复到 TXD0 (P3.1).
 1: 使能 RXD 重复到 TXD0 (P3.1).

Bit 3~2: 保留。当 AUXR1 需要改写时这两位必须写入"0".

Bit 1~0: RXD 通道选择。

RXCS[1:0]	RXD 通道选择
00	P3.0
01	P3.2
10	P3.3
11	P1.4

AUXR2: 辅助寄存器 2

辅助寄存器 2 地址= 0xA3

复位初始值 = 0000-0000

7	6	5	4	3	2	1	0
URXR	BTI	URM0X6	SMOD2	T1X12	T0X12	T1CKOE	T0CKOE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W

Bit 7: URRX, 串行口 RX 选项。

0: 清零是禁止此选项。

1: 设置是使能此选项。

Bit 6: BTI, 阻止 TI 在串行口中断。

0: 保留 TI 作为串行口中断源。

1: 阻止 TI 作为串行口中断源。

Bit 5: URM0X6, 串行口模式 0 波特率选择。

0: 清零是选择 SYSCLK/12 作为串行口模式 0 波特率。

1: 设置是选择 SYSCLK/2 作为串行口模式 0 波特率。

Bit 4: SMOD2, 额外的波特率 X2/X4 选择。

0: 使能额外的波特率 X2/X4。

1: 禁止额外的波特率 X2/X4。

Bit 3: T1X12, 当 C/T=0 时, 定时器 1 时钟源选择。

0: 清零是选择 SYSCLK/12 作为定时器 1 时钟源。

1: 设置是选择 SYSCLK 作为定时器 1 时钟源。

Bit 2: T0X12, 当 C/T=0 时, 定时器 0 时钟源选择。

0: 清零是选择 SYSCLK/12 作为定时器 0 时钟源。

1: 设置是选择 SYSCLK 作为定时器 0 时钟源。

Bit 1: T1CKOE, 定时器 1 时钟输出使能。

0: 禁止定时器 1 时钟输出。

1: 使能定时器 1 时钟输出。

Bit 0: T0CKOE, 定时器 0 时钟输出。

0: 禁止定时器 0 时钟输出。

1: 使能定时器 0 时钟 P3.4 输出。

21. 硬件选项

MCU 的硬件选项定义了器件的性能，它不能由软件编程和控制。硬件选项仅能由通用编程器，“Megawin 8051 Writer U1”或“Megawin 8051 OCD_ICE/ICP Programmer”来编程。整片擦除后，所有的硬件选项被设置成“禁止”状态，没有配置 ISP 空间和 IAP 空间。 **MA86E/L104** 有下列的硬件选项

LOCK:

- ☒: 使能. 加密上锁, 使得用通用编程器读取代码锁定为 0xFF
- ☐: 禁止. 没有上锁

ISP 存储空间:

由其指定 ISP 空间的起始地址。它的高边界由 Flash 的结束地址限定，例如：0x0FFF。下表列举了 ISP 空间选项。默认设定， **MA86E/L104** ISP 空间被配置为 1K，并嵌入了 Megawin 专用的 ISP 代码使用 Megawin 1-线 ISP 协议来执行在系统编程。

ISP 空间大小	ISP 起始地址
3.5K bytes	0x0200
3K bytes	0x0400
2.5K bytes	0x0600
2K bytes	0x0800
1.5K bytes	0x0A00
1K bytes	0x0C00
0.5K bytes	0x0E00
无 ISP 空间	--

HWBS:

- ☒: 使能. 上电时, 如果 ISP 空间有配置, 则 MCU 从 ISP 空间启动
- ☐: 禁止. MCU 总是从 AP 空间启动

HWBS2:

- ☒: 使能. 如果 ISP 空间有配置, 不仅上电, 而且所有复位都是从 ISP 空间启动
- ☐: 禁止. 由 HWBS 决定 MCU 从哪里启动

IAP 存储空间:

IAP 存储空间指定用户定义的 IAP 空间。IAP 存储空间可以由硬件选项或者 MCU 软件修改 IAPLB 来配置。默认，它被配置为 1KB

BOOREO:

- ☒: 使能. BOD0 将触发复位事件使得 CPU 从 AP 程序起始地址允许(2.2V)
- ☐: 禁止. BOD0 不能触发 CPU 复位

WRENO:

- ☒: 使能. 置位 WDTCSR.WREN 使能 WDTF 产生一个系统复位
- ☐: 禁止. 清零 WDTCSR.WREN 禁止 WDTF 产生一个系统复位

NSWDT: 不停止 WDT

- ☒: 使能. 置位 WDTCSR.NSW 在掉电模式下使能 WDT 运行 (watch 模式).
- ☐: 禁止. 清零 WDTCSR.NSW 在掉电模式下禁止 WDT 允许(禁止 Watch 模式).

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

88/110

HWENW: 硬件加载“ENW”到 WDTCR.

- ☒: 使能. 上电后使能 WDT 并且加载 WRENO, NSWDT, HWWIDL 和 HWPS2~0 的内容到 WDTCR
- ☐: 禁止. 上电后 WDT 不会自动使能

HWWIDL, HWPS2, HWPS1, HWPS0:

当 HWENW 使能, 上电后这 4 个熔丝位的内容将被加载到 WDTCR

WDSFWP:

- ☒: 使能. WDT 特殊寄存器, WDTCR 的 WREN, NSW, WIDL, PS2, PS1 和 PS0 位, 将被写保护
- ☐: 禁止. WDT 特殊寄存器, WDTCR 的 WREN, NSW, WIDL, PS2, PS1 和 PS0 位, 由软件自由写

P36EN:

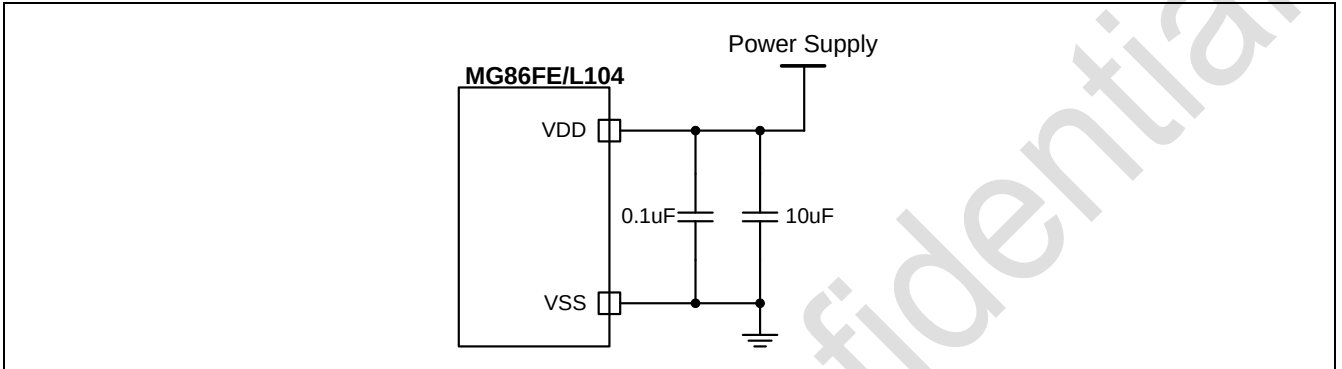
- ☒: 使能. RSTIO (DCON0.1) 将被清零, RST 引脚用作 P3.6 口
- ☐: 禁止. RSTIO (DCON0.1) 将被置位, 保留 RST 引脚功能

22. 应用说明

22.1. 电源电路

MA86E/L104 的工作电源变化对于 E 类型可以从 4.2V 到 5.5V，对于 L 类型可以从 2.4V 到 3.6V，但是增加一些外部解耦和滤波电容是必须的，如图 22-1 所示。

图 22-1. 电源电路



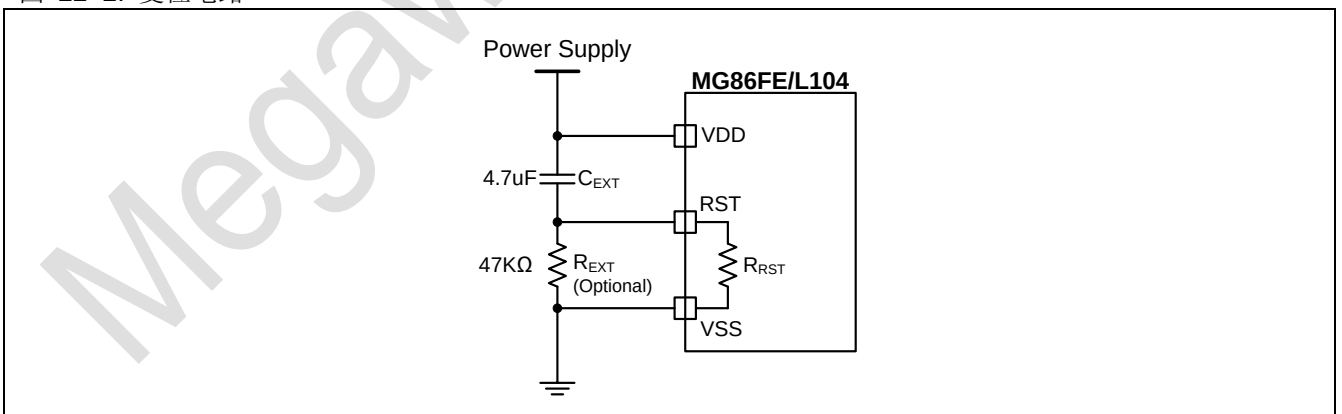
22.2. 复位电路

通常，上电可以成功产生上电复位，然而，为了上电时 MCU 产生一个可靠的复位，有必要加外部复位。外部复位电路如图 22-2 所示，它由一个连接到 VDD（电源）的电容 C_{EXT} 和一个连接到 VSS(地)的电阻组成。

一般的, R_{EXT} 是可选的，因为 RST 引脚有一个内部下拉电阻(R_{RST})。这个对 VSS 的内部扩散电阻在仅使用一个外部对 VDD 的电容 C_{EXT} 时也可产生一个上电复位。

R_{RST} 的值见 “錯誤! 找不到參照來源。 錯誤! 找不到參照來源。”。

图 22-2. 复位电路



22.3. XTAL 振荡电路

为了能成功起振 (最大到 24MHz), 电容 C1 和 C2 是必须的, 如图 22-3 所示。通常, C1 和 C2 使用相同的值。表 22-1 列举了 C1 & C2 在不同晶振下的值。

图 22-3. XTAL 振荡电路

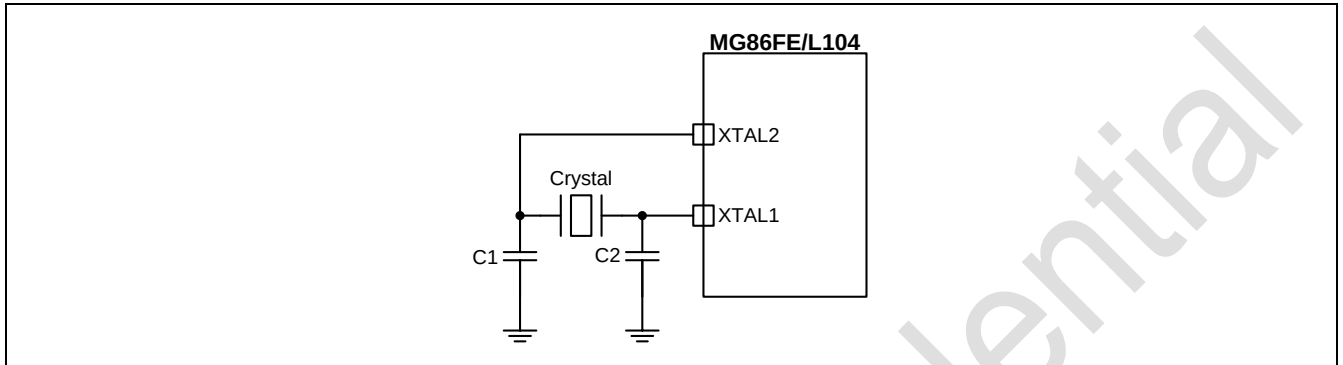


表 22-1. 振荡电路的电容 C1&C2 参照表

晶振	C1, C2 电容
16MHz ~ 25MHz	10pF
6MHz ~ 16MHz	15pF
2MHz ~ 6MHz	33pF

22.4. ICP 接口电路

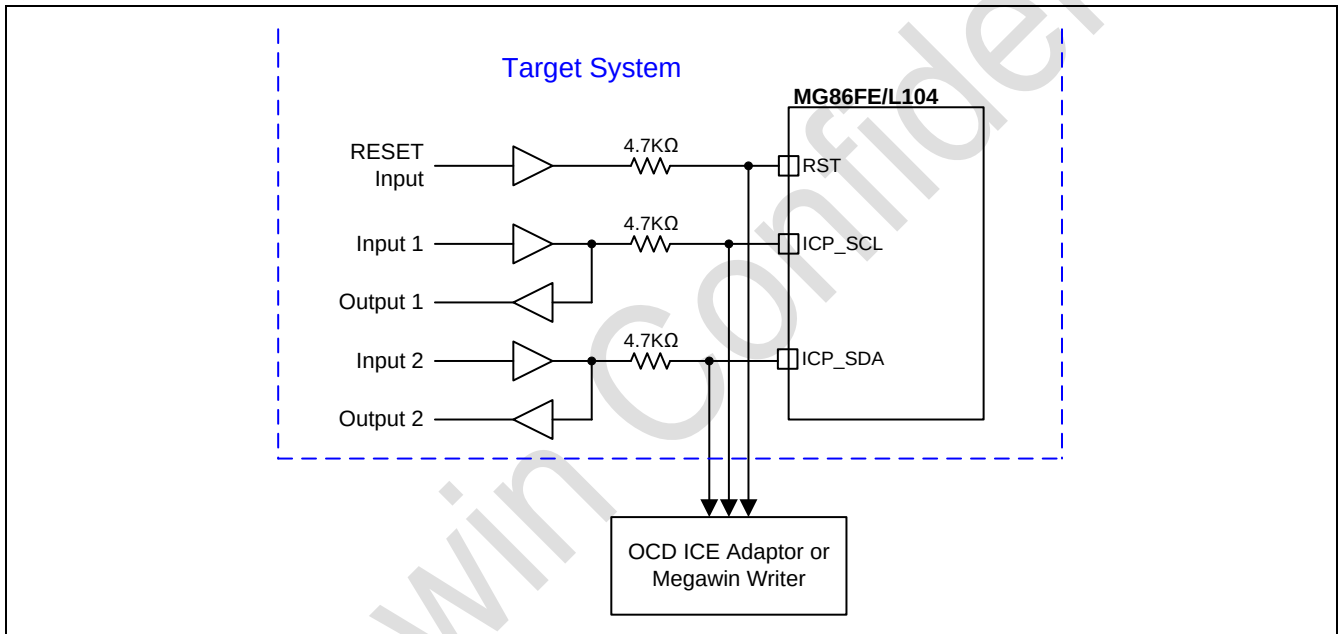
MA86E/L104 包含一个笙泉专有的在芯片编程接口，它允许在元器件已经安装在产品上在芯片编程(ICP)。ICP 接口使用一个时钟线和一个双向数据线完成主机向器件编程操作。

ICP 接口允许的 ICP_SCL/ICP_SDA 引脚与用户应用共享，使得可以实现在芯片 FLASH 编程。这是可行的，因为当芯片在 **Halt** 状态时执行 ICP 通信，此时芯片上的外围设备和用户软件都是失效的。在 **halt** 状态，ICP 接口能够安全的“借用” ICP_SCL (P1.6)和 ICP_SDA (P1.5) 引脚。在大多应用中，必须用外部电阻来隔开 ICP 电路和用户应用电路。图 22-4. 显示了一种典型的隔离方法。

强烈建议在目标系统建立 ICP 接口电路。它保留了整个软件编程和硬件选项配置的能力。

注意: MA86E/L104AS8 不支持 ICP 接口

图 22-4. ICP 和 OCD 接口电路



22.5. 在芯片编程功能

ICP，就像传统的并行编程方式，可以编程 MCU 的任何区域，包括 FLASH 和 MCU 的硬件选项。并且，得益于它专用的串行接口，使得 ICP 可以更新 MCU 而不用从用户的产品上卸下 MCU，就像 ISP 做的那样。

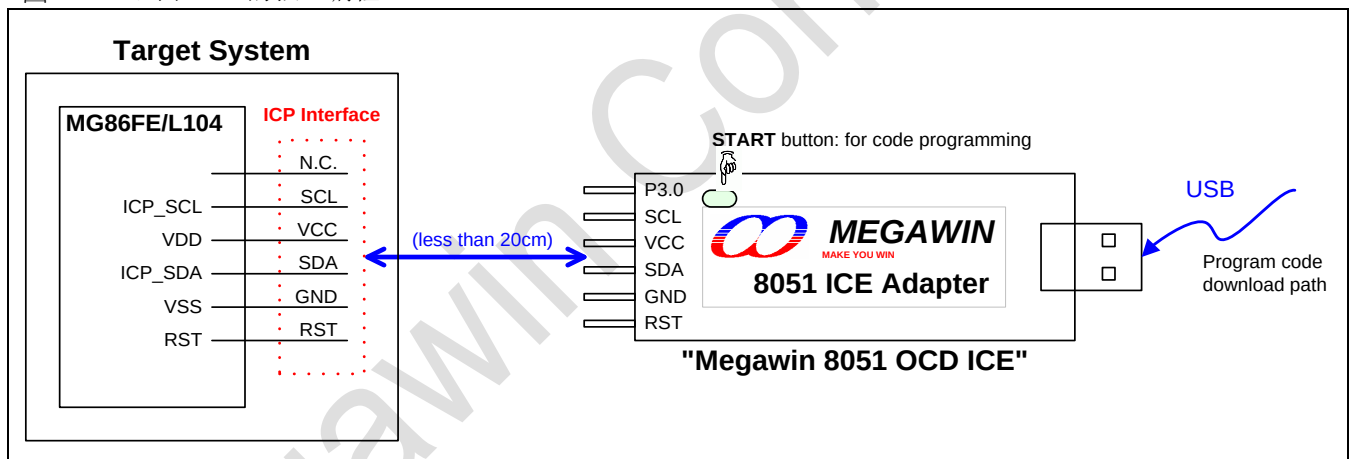
专用的 6 脚“Megawin 8051 ICE Adapter”可以支持 **MA86E/L104** 在线路编程。“Megawin 8051 ICE Adapter”有在系统的存储器来存储用户的程序和器件选项。因此，该工具可以完成一个便携的，独立的编程，而不用连线主机，如连接该工具到 PC。下面列举了 ICP 功能的特点：

特点

- 不必在目标芯片上预编程一个引导程序。
- 专用串行接口;不占用 IO 口
- 目标芯片不必在运行状态；仅需电源。
- 便携，独立的工作，而无需主机的干预。

以上特点使得 ICP 非常有利于用户。特别的，在编程数据下载后的便携独立工作，尤其有利于没有 PC 的地方使用。图 22-5. 显示了 ICP 独立编程的系统框图。ICP 接口仅需 5 个引脚：SDA 线和 SCL 线是串行数据和串行时钟，用来从 6-pin “Megawin 8051 ICE Adapter”传送编程数据到目标 MCU；RST 线用来 hal MCU；VCC & GND 是 6-pin “Megawin 8051 ICE Adapter”用于便携编程应用的电源输入。USB 连接器可以直接的插入 PC 的 USB 端口，用来从 PC 下载编程数据到 6-pin “Megawin 8051 ICE Adapter”。

图 22-5.经由 ICP 的独立编程



23. 电气特性

23.1. 最大绝对额定值

MA86E104

参数	额定值	单位
工作温度	-40 ~ +85	°C
存储温度	-65 ~ + 150	°C
所有输入输出及复位脚对 VSS 电压	-0.5 ~ VDD + 0.5	V
VDD 对 VSS 电压	-0.5 ~ +6.0	V
VDD 对 VSS 的最大电流	200	mA
任意端口最大输出灌电流	40	mA

*注：器件超过“极限参数范围”可能导致永久性损坏。工作或者存储超出这个范围是不推荐的，且可能影响器件的可靠性。

MA86L104

参数	额定值	单位
工作温度	-40 ~ +85	°C
存储温度	-65 ~ + 150	°C
所有输入输出及复位脚对 VSS 电压	-0.3 ~ VDD + 0.3	V
VDD 对 VSS 电压	-0.3 ~ +4.2	V
VDD 对 VSS 的最大电流	200	mA
任意端口最大输出灌电流	40	mA

*注：器件超过“极限参数范围”可能导致永久性损坏。工作或者存储超出这个范围是不推荐的，且可能影响器件的可靠性。

23.2. 直流特性

MA86E104

VDD = 5.0V±10%, VSS = 0V, T_A = 25 °C 并且 CPU 空运行, 除非另外说明

符号	参数	测试条件	界限			单位
			最小	典型	最大	
输入/输出特性						
V _{IH1}	输入高电压(所有输入输出口)	除了 P4.0,P4.1	2.0			V
V _{IH2}	输入高电压 (复位脚,P4.0,P4.1)		3.5			V
V _{IL1}	输入低电压(所有输入输出口)	除了 P6.0,P6.1			0.8	V
V _{IL2}	输入低电压(复位脚,P6.0,P6.1)				1.6	V
I _{IH}	输入高漏电流(所有输入输出口)	V _{PIN} = VDD		0	10	uA
I _{IL1}	逻辑电平 0 输入电流(P3 在准双向输入输出口模式)	V _{PIN} = 0.4V		28	60	uA
I _{IL2}	逻辑电平 0 输入电流 (所有输入口或漏极开路口)	V _{PIN} = 0.4V		0	10	uA
I _{H2L}	逻辑电平从 1 到 0 输入转换电流 (P3 在准双向输入输出口模式)	V _{PIN} =1.8V		330	500	uA
I _{OH1}	输出高时电流(P3 在准双向输入输出口模式)	V _{PIN} =2.4V	150	220		uA
I _{OH2}	输出高时电流(所有推挽式输出口)	V _{PIN} =2.4V	12			mA
I _{OL1}	输出低时电流(所有输入输出口)	V _{PIN} =0.4V	12			mA
R _{RST}	内部复位下拉电阻			77		Kohm
功 耗						
I _{OP1}	正常模式下工作电流	SYSCLK = 24MHz @IHRCO		8.5		mA
I _{OP2}		SYSCLK = 12MHz @IHRCO		5.9		mA
I _{OP3}		SYSCLK = 6MHz @IHRCO&HSE=0		4.1		mA
I _{OP4}		SYSCLK = 3MHz @IHRCO&HSE=0		2.4		mA
I _{OP5}		SYSCLK = 24MHz @XTAL		10		mA
I _{OP6}		SYSCLK = 12MHz @XTAL		6.9		mA
I _{OP7}		SYSCLK = 6MHz @XTAL&HSE=0		5		mA
I _{OP8}		SYSCLK = 2MHz @XTAL&HSE=0		2.5		mA
I _{OPS1}	低速模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @IHRCO		0.86		mA
I _{IDLE1}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz @IHRCO		2.1		mA
I _{IDLE2}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz @XTAL		3.6		mA
I _{IDLE3}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @IHRCO		0.77		mA
I _{IDLE4}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @XTAL		2.2		mA
I _{IDLE5}	闲置模式电流	SYSCLK = 64KHz @ILRCO		16		uA
I _{sub1}	子时钟模式工作电流	SYSCLK = 64KHz @ILRCO,BOD0 禁止 &HSE=0		45		uA
I _{sub2}		SYSCLK = 64KHz/128 @ILRCO,BOD0 禁止 &HSE=0		13		uA

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

95/110

I_{WAT}	Watch 模式电流	WDT = 64KHz @ILRCO 在掉电模式下		2.5		uA
I_{MON1}	Monitor 模式电流	BOD0 使能在掉电模式下		10		uA
BOD0 特性						
V_{BOD0}	BOD0 检测电平	$T_A = -40^{\circ}\text{C}$ to $+85^{\circ}\text{C}$	3.8 ⁽¹⁾	4.0	4.2 ⁽¹⁾	V
工作环境						
V_{PSR}	上电边沿速率	$T_A = -40^{\circ}\text{C}$ to $+85^{\circ}\text{C}$	0.05			V/ms
V_{OP1}	工作于 0~25MHz	$T_A = -40^{\circ}\text{C}$ to $+85^{\circ}\text{C}$	4.5		5.5	V
V_{OP2}	工作于 0~12MHz	$T_A = -40^{\circ}\text{C}$ to $+85^{\circ}\text{C}$	4.2		5.5	V

⁽¹⁾数据基于特性结果，而不是产品测试结果

MA86L104

 VDD = 3.3V±10%, VSS = 0V, T_A = 25 °C 并且 CPU 空运行, 除非另外说明

符号	参数	测试条件	界限			单位
			最小	典型	最大	
输入/输出特性						
V _{IH1}	输入高电压(所有输入输出口)	除 P4.0,P4.1 外	2.0			V
V _{IH2}	输入高电压 (复位脚,P4.0,P4.1)		2.4			V
V _{IL1}	输入低电压(所有输入输出口)	除 P6.0,P61 外			0.8	V
V _{IL2}	输入低电压(复位脚,P6.0,P6.1)				0.8	V
I _{IH}	输入高漏电流(所有输入输出口)	V _{PIN} = VDD		0	10	uA
I _{IL1}	逻辑电平 0 输入电流(P3 在准双向输入输出口模式下)	V _{PIN} = 0.4V		10	30	uA
I _{IL2}	逻辑电平 0 输入电流 (所有输入口或漏极开路口)	V _{PIN} = 0.4V		0	10	uA
I _{H2L}	逻辑电平从 1 到 0 输入转换电流 (P3 在准双向输入输出口模式下)	V _{PIN} =1.8V		120	250	uA
I _{OH1}	输出高时电流(P3 在准双向输入输出口模式下)	V _{PIN} =2.4V	40	80		uA
I _{OH2}	输出高时电流(所有推挽式输出口)	V _{PIN} =2.4V	8			mA
I _{OL1}	输出低时电流(所有输入输出口)	V _{PIN} =0.4V	8			mA
R _{RST}	内置复位下拉电阻			93		Kohm
功 耗						
I _{OP1}	正常模式下工作电流	SYSCLK = 24MHz @IHRCO		8.8		mA
I _{OP2}		SYSCLK = 12MHz @IHRCO		5.7		mA
I _{OP3}		SYSCLK = 6MHz @IHRCO&HSE=0		4		mA
I _{OP4}		SYSCLK = 3MHz @IHRCO&HSE=0		2.4		mA
I _{OP5}		SYSCLK = 24MHz @XTAL		8.9		mA
I _{OP6}		SYSCLK = 12MHz @XTAL		5.6		mA
I _{OP7}		SYSCLK = 6MHz @XTAL&HSE=0		3.8		mA
I _{OP8}		SYSCLK = 2MHz @XTAL&HSE=0		1.6		mA
I _{OPS1}	低速模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @IHRCO		0.86		mA
I _{IDLE1}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz @IHRCO		2.1		mA
I _{IDLE2}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz @XTAL		2.3		mA
I _{IDLE3}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @IHRCO		0.77		mA
I _{IDLE4}	闲置模式电流	SYSCLK = 24MHz/128 @XTAL		0.88		mA
I _{IDLE5}	闲置模式电流	SYSCLK = 64KHz @ILRCO		16		uA
I _{sub1}	子时钟模式工作电流	SYSCLK = 64KHz @ILRCO,BOD0 禁止 &HSE=0		45		uA
I _{sub2}		SYSCLK = 64KHz/128 @ILRCO,BOD0 禁止 &HSE=0		13		uA
I _{WAT}	Watch 模式电流	WDT = 64KHz @ILRCO 在掉电模式下		2.5		uA
I _{MON1}	Monitor 模式电流	BOD0 使能在掉电模式下		10		uA

This document information is the intellectual property of Megawin Technology.

© Megawin Technology Co., Ltd. 1999 All right reserved.

QP-7300-03D

97/110

BOD0 特性						
V _{BOD0}	BOD0 检测电平	T _A = -40℃ to +85℃	2.45 ⁽¹⁾	2.6	2.75 ⁽¹⁾	V
工作环境						
V _{PSR}	上电边沿速率	T _A = -40℃ to +85℃	0.05			V/ms
V _{OP1}	工作于 0~25MHz	T _A = -40℃ to +85℃	2.7		3.6	V
V _{OP2}	工作于 0~12MHz	T _A = -40℃ to +85℃	2.4		3.6	V

⁽¹⁾ 数据基于特性结果，而不是产品测试结果

23.3. 外部时钟特性

MA86E104:

VDD = 4.5V ~ 5.5V, VSS = 0V, T_A = -40°C to +85°C, 除非另外说明

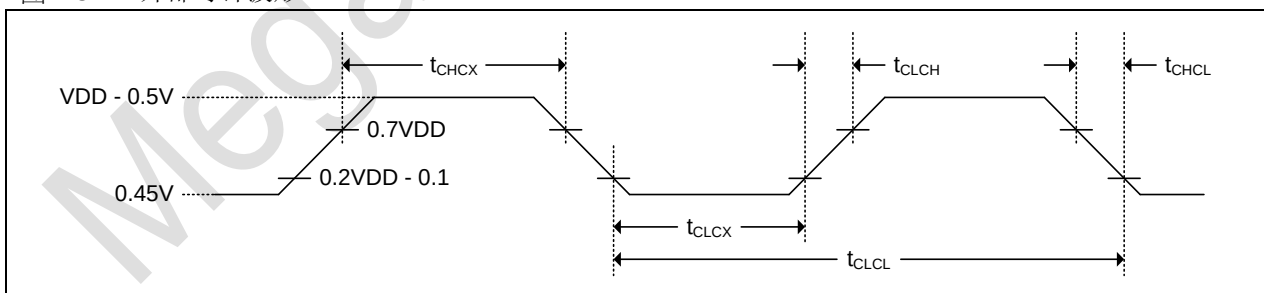
符号	参数	晶振				单位
		晶振模式		ECKI 模式		
		最小.	最大	最小.	最大	
1/t _{CLCL}	晶振频率	2	25	0	25	MHz
1/t _{CLCL}	晶振频率 (VDD = 4.2V ~ 5.5V)	2	12	0	12	MHz
t _{CLCL}	时钟周期	40		40		ns
t _{CHCX}	高时间	0.4T	0.6T	0.4T	0.6T	t _{CLCL}
t _{CLCX}	低时间	0.4T	0.6T	0.4T	0.6T	t _{CLCL}
t _{CLCH}	上升时间		5		5	ns
t _{CHCL}	下降时间		5		5	ns

MA86L104

VDD = 2.7V ~ 3.6V, VSS = 0V, T_A = -40°C to +85°C, 除非另外说明

符号	参数	晶振				单位
		晶振模式		ECKI 模式		
		最小.	最大	最小.	最大	
1/t _{CLCL}	晶振频率	2	25	0	25	MHz
1/t _{CLCL}	晶振频率 (VDD = 2.4V ~ 3.6V)	2	12	0	12	MHz
t _{CLCL}	时钟周期	40		40		Ns
t _{CHCX}	高时间	0.4T	0.6T	0.4T	0.6T	t _{CLCL}
t _{CLCX}	低时间	0.4T	0.6T	0.4T	0.6T	t _{CLCL}
t _{CLCH}	上升时间		5		5	Ns
t _{CHCL}	下降时间		5		5	Ns

图 23-1. 外部时钟波形



23.4. IHRCO 特性

MA86E104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压		4.5		5.5	V
IHRCO 频率	TA = +25°C, AFS = 0		24		MHz
	TA = +25°C, AFS = 1		22.118		MHz
IHRCO 频率误差 (工厂校对)	TA = +25°C	-1.0		+1.0	%
	TA = -40°C to +85°C	-4.0 ⁽¹⁾		+4.0 ⁽¹⁾	%
IHRCO 启动时间	TA = -40°C to +85°C			32 ⁽¹⁾	us
IHRCO 功耗	TA = +25°C, VDD=5.0V		770		uA

⁽¹⁾数据基于特性结果, 而不是产品测试结果

MA86L104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压		2.7		3.6	V
IHRCO 频率	TA = +25°C, AFS = 0		24		MHz
	TA = +25°C, AFS = 1		22.118		MHz
IHRCO 频率误差 (工厂校对)	TA = +25°C	-1.0		+1.0	%
	TA = -40°C to +85°C	-4.0 ⁽¹⁾		+4.0 ⁽¹⁾	%
IHRCO 启动时间	TA = -40°C to +85°C			32 ⁽¹⁾	us
IHRCO 功耗	TA = +25°C, VDD=5.0V		770		uA

⁽¹⁾数据基于特性结果, 而不是产品测试结果

23.5. ILRCO 特性

MA86E104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压		4.2		5.5	V
ILRCO 频率	TA = +25°C		64		KHz
ILRCO 频率误差	TA = +25°C	-20 ⁽¹⁾		+20 ⁽¹⁾	%
	TA = -40°C to +85°C	-40 ⁽¹⁾		+40 ⁽¹⁾	%

⁽¹⁾数据基于特性结果, 而不是产品测试结果

MA86L104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压		2.4		3.6	V
ILRCO 频率	TA = +25°C		64		KHz
ILRCO 频率误差	TA = +25°C	-20 ⁽¹⁾		+20 ⁽¹⁾	%
	TA = -40°C to +85°C	-40 ⁽¹⁾		+40 ⁽¹⁾	%

⁽¹⁾数据基于特性结果, 而不是产品测试结果

23.6. Flash 特性

MA86E104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压	TA = -40℃ to +85℃	4.2		5.5	V
Flash 写 (擦除/编程) 电压	TA = -40℃ to +85℃	4.5		5.5	V
Flash 擦除/编程 周期	TA = -40℃ to +85℃	100			次
Flash 数据保留	TA = +25℃	100			年

MA86L104:

参数	测试环境	界限			单位
		最小	典型	最大	
支持电压	TA = -40℃ to +85℃	2.4		3.6	V
Flash 写 (擦除/编程) 电压	TA = -40℃ to +85℃	2.7		3.6	V
Flash 擦除/编程 周期	TA = -40℃ to +85℃	100			次
Flash 数据保留	TA = +25℃	100			年

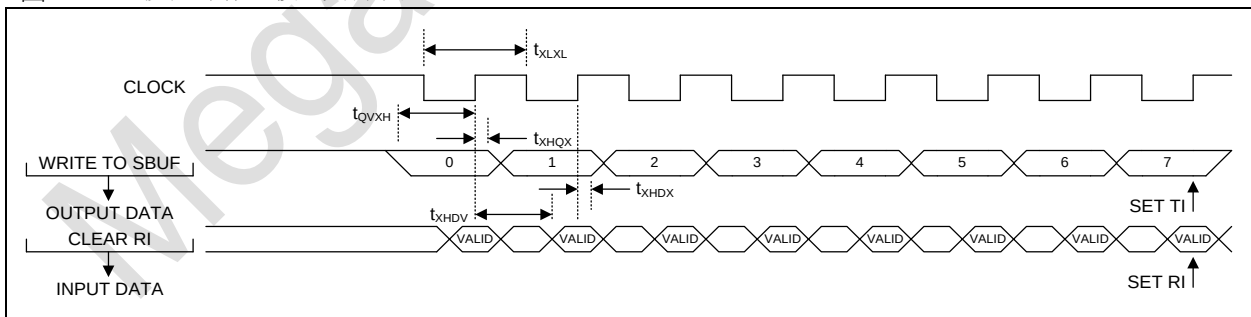
23.7. 串行口时序特性

MA86E104: VDD = 5.0V±10%, VSS = 0V, TA = -40℃ to +85℃, 除非另外说明

MA86L104: VDD = 3.3V±10%, VSS = 0V, TA = -40℃ to +85℃, 除非另外说明

Symbol	参数	URM0X6 = 0		URM0X6 = 1		单位
		最小	最大	最小	最大	
t _{XLXL}	串行口时钟周期	12T		2T		T _{SYSClk}
t _{QVXH}	设置输出数据到时钟上升沿	10T-20		T-20		ns
t _{XHQX}	上升沿后保持输出数据	T-10		T-10		ns
t _{XHDX}	上升沿后保持输入数据	0		0		ns
t _{XHDV}	时钟上升沿到输入数据有效		10T-20		2T-20	ns

图 23-2. 移位寄存器模式时序图



24. 指令集

Rn	暂存器 R0~R7
direct	8 位内部存储器，包括
1.	内部存储器(00~7F)的地址
2.	特殊功能寄存器(80~FF)的地址，如 P0,PSW,TMOD,...等
@Ri	由寄存器 R0 或 R1 所索引的内部 RAM 数据
#data	8 位常数
#data16	16 位常数
Addr16	16 位的目的地地址，可使跳转指令跳转 64K
Addr11	11 位的目的地地址，可使跳转指令跳转 2K
rel	有正负号的 8 位地址偏移量，用于相对地址的跳转
bit	1 个 bit：指所有可以位寻址的位元
A	累加器 Acc
C 或 CY	进位标志
AC	辅助进位标志
Bb	指定位元 B0~B7
D	半位元组(4bit)
F0	旗号 0
I	中断
PC	程序计数器
SP	堆栈
B	寄存器 B
DPTR	程序数据地址寄存器
@	间接寻址符号
\$	程序计数器当前的值
reg	寄存器

助记符	描述	长度（字节）	周期（时钟）
数据传送			
MOV A,Rn	寄存器Rn中的内容送到累加器中	1	1
MOV A,direct	直接地址单元中的内容送到累加器中	2	2
MOV A,@Ri	工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容送到累加器中	1	2
MOV A,#data	立即数送到累加器中	2	2
MOV Rn,A	累加器中内容送到寄存器Rn中	1	2

MOV Rn,direct	直接寻址单元中的内容送到寄存器Rn中	2	4
MOV Rn,#data	立即数直接送到寄存器Rn中	2	2
MOV direct,A	累加器送到直接地址单元	2	3
MOV direct,Rn	寄存器Rn中的内容送到直接地址单元	2	3
MOV direct,direct	直接地址单元中的内容送到另一个直接地址单元	3	4
MOV direct,@Ri	工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容送到直接地址单元	2	4
MOV direct,#data	立即数送到直接地址单元	3	3
MOV @Ri,A	累加器送到以工作寄存器Ri指向的地址单元中	1	3
MOV @Ri,direct	直接地址单元中内容送到以工作寄存器Ri指向的地址单元中	2	3
MOV @Ri,#data	立即数送到以工作寄存器Ri指向的地址单元中	2	3
MOV DPTR,#data16	16位常数的高8位送到DPH，低8位送到DPL	3	3
MOVC A,@A+DPTR	以DPTR为基地址变址寻址单元中的内容送到累加器中	1	4
MOVC A,@A+PC	以PC为基地址变址寻址单元中的内容送到累加器中	1	4
MOVX A,@Ri	内置 XRM（8 位地址）的数据送入累加器中	1	不支持
MOVX A,@DPTR	内置 XRM（16 位地址）的数据送入累加器中	1	不支持
MOVX @Ri,A	累加器的数据送入内置 XRM（8 位地址）中	1	不支持
MOVX @DPTR,A	累加器的数据送入内置 XRM（16 位地址）中	1	不支持
MOVX A,@Ri	外部 XRM（8 位地址）的数据送入累加器中	1	不支持
MOVX A,@DPTR	外部 XRM（16 位地址）的数据送入累加器中	1	不支持
MOVX @Ri,A	累加器的数据送入外部 XRM（8 位地址）中	1	不支持
MOVX @DPTR,A	累加器的数据送入外部 XRM（16 位地址）中	1	不支持
PUSH direct	直接地址单元中的数据压入堆栈中	2	4
POP direct	出栈数据送到直接地址单元中	2	3
XCH A,Rn	累加器与寄存器Rn中的内容互换	1	3
XCH A,direct	累加器与直接地址单元中的内容互换	2	4
XCH A,@Ri	累加器与工作寄存器Ri指向的地址单元中内容互换	1	4
XCHD A,@Ri	累加器与工作寄存器Ri指向的地址单元中内容低半字节互换	1	4
算术运算 S			
ADD A,Rn	$Acc \leftarrow Acc + Rn$	1	2
ADD A,direct	$Acc \leftarrow Acc + direct$	2	3
ADD A,@Ri	$Acc \leftarrow Acc + Ri$	1	3
ADD A,#data	$Acc \leftarrow Acc + data$	2	2

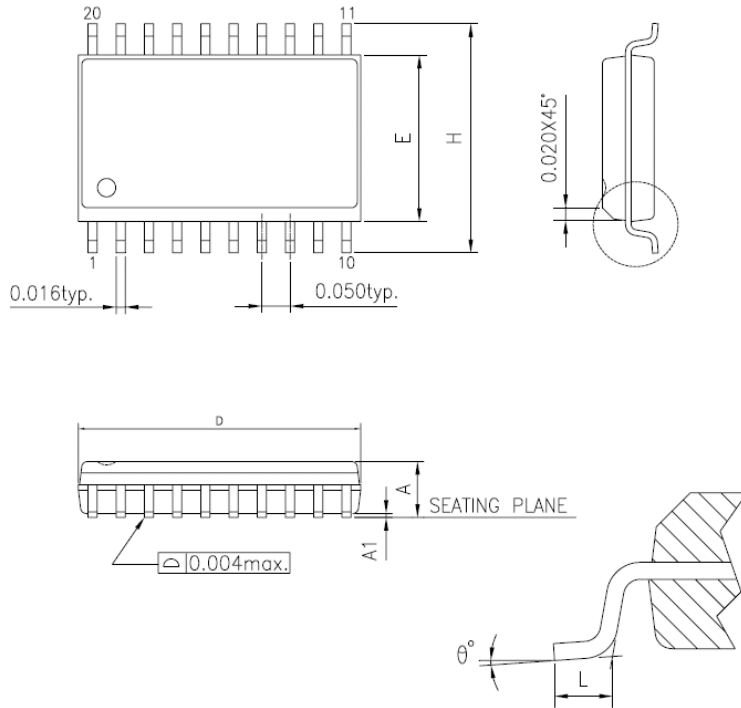
ADDC A,Rn	$Acc \leftarrow Acc + Rn + C$	1	2
ADDC A,direct	$Acc \leftarrow Acc + direct + C$	2	3
ADDC A,@Ri	$Acc \leftarrow Acc + Ri + C$	1	3
ADDC A,#data	$Acc \leftarrow Acc + data + C$	2	2
SUBB A,Rn	$Acc \leftarrow Acc - Rn - C$	1	2
SUBB A,direct	$Acc \leftarrow Acc - direct - C$	2	3
SUBB A,@Ri	$Acc \leftarrow Acc - Ri - C$	1	3
SUBB A,#data	$Acc \leftarrow Acc - data - C$	2	2
INC A	$Acc \leftarrow Acc + 1$	1	2
INC Rn	$Rn \leftarrow Rn + 1$	1	3
INC direct	$direct \leftarrow direct + 1$	2	4
INC @Ri	$Ri \leftarrow Ri + 1$	1	4
DEC A	$DPTR \leftarrow DPTR + 1$	1	2
DEC Rn	$Acc \leftarrow Acc - 1$	1	3
DEC direct	$Rn \leftarrow Rn - 1$	2	4
DEC @Ri	$direct \leftarrow direct - 1$	1	4
INC DPTR	$Ri \leftarrow Ri - 1$	1	1
MUL AB	两数相乘，结果高八位存入 B,低八位存入 A	1	4
DIV AB	Acc 除以 B, 商存入 Acc,余数存入 B	1	5
DAA	Acc 作十进制调整	1	4
逻辑运算			
ANL A,Rn	累加器和寄存器Rn中的内容相“与”	1	2
ANL A,direct	累加器和直接地址单元中的内容相“与”	2	3
ANL A,@Ri	累加器和工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容相“与”	1	3
ANL A,#data	累加器和立即数相“与”	2	2
ANL direct,A	直接地址单元中的内容和累加器相“与”	2	4
ANL direct,#data	直接地址单元中的内容和立即数相“与”	3	4
ORL A,Rn	累加器和寄存器Rn中的内容相“或”	1	2
ORL A,direct	累加器和直接地址单元中的内容相“或”	2	3
ORL A,@Ri	累加器和工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容相“或”	1	3
ORL A,#data	累加器和立即数相“或”	2	2
ORL direct,A	直接地址单元中的内容和累加器相“或”	2	4

ORL direct,#data	直接地址单元中的内容和立即数相“或”	3	4
XRL A,Rn	累加器和寄存器Rn中的内容相“异或”	1	2
XRL A,direct	累加器和直接地址单元中的内容相“异或”	2	3
XRL A,@Ri	累加器和工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容相“异或”	1	3
XRL A,#data	累加器和立即数相“异或”	2	2
XRL direct,A	直接地址单元中的内容和累加器相“异或”	2	4
XRL direct,#data	直接地址单元中的内容和立即数相“异或”	3	4
CLR A	累加器内容清“0”	1	1
CPL A	累加器按位取反	1	2
RL A	累加器循环左移一位	1	1
RLC A	累加器连同进位位CY循环左移一位	1	1
RR A	累加器循环右移一位	1	1
RRC A	累加器连同进位位CY循环右移一位	1	1
SWAP A	累加器高低半字节互换	1	1
位逻辑运算			
CLR C	清“0”进位位	1	1
CLR bit	清“0”直接地址位	2	4
SETB C	置“1”进位位	1	1
SETB bit	置“1”直接地址位	2	4
CPL C	进位位求反	1	1
CPL bit	直接地址位求反	2	4
ANL C,bit	进位位和直接地址位相“与”	2	3
ANL C,/bit	进位位和直接地址位的反码相“与”	2	3
ORL C,bit	进位位和直接地址位相“或”	2	3
ORL C,/bit	进位位和直接地址位的反码相“或”	2	3
MOV C,bit	直接地址位数据送入进位位	2	3
MOV bit,C	进位位数据送入直接地址位	2	4
位逻辑跳转			
JC rel	进位位为“1”则转移	2	3
JNC rel	进位位为“0”则转移	2	3
JB bit,rel	直接地址位为“1”则转移	3	4
JNB bit,rel	直接地址位为“0”则转移	3	4

JBC bit,rel	直接地址位为“1”则转移，且清“0”该位	3	5
程序跳转			
ACALL addr11	绝对短调用子程序，2K字节（页内）空间限制	2	6
LCALL addr16	绝对长调用子程序，64K字节空间限制	3	6
RET	子程序返回	1	4
RETI	中断子程序返回	1	4
AJMP addr11	绝对短转移，2K字节（页内）空间限制	2	3
LJMP addr16	绝对长转移，64K字节空间限制	3	4
SJMP rel	相对转移	2	3
JMP @A+DPTR	转移到DPTR加ACC所指间接地址	1	3
JZ rel	累加器为“0”则转移	2	3
JNZ rel	累加器不为“0”则转移	2	3
CJNE A,direct,rel	累加器中的内容不等于直接地址单元的内容，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	3	5
CJNE A,#data,rel	累加器中的内容不等于立即数，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	3	4
CJNE Rn,#data,rel	寄存器Rn中的内容不等于立即数，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	3	4
CJNE @Ri,#data,rel	工作寄存器Ri指向的地址单元中的内容不等于立即数，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	3	5
DJNZ Rn,rel	寄存器Rn中的内容减1，如不等于0，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	2	4
DJNZ direct,rel	直接地址单元中的内容减1，如不等于0，则转移到偏移量所指向的地址，否则程序往下执行	3	5
NOP	空操作指令	1	1

25. 封装尺寸

SOP-20



SYMBOLS	MIN.	MAX.
A	0.093	0.104
A1	0.004	0.012
D	0.496	0.508
E	0.291	0.299
H	0.394	0.419
L	0.016	0.050
θ°	0	8

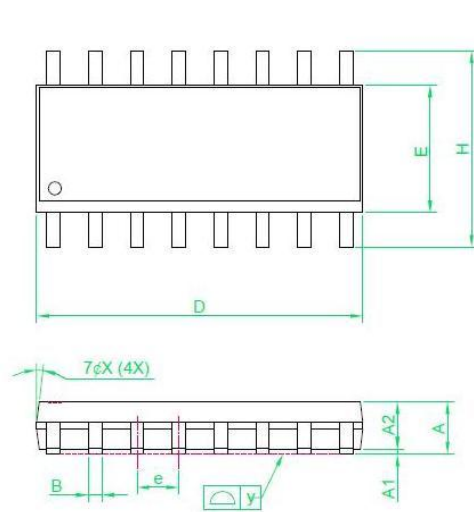
UNIT : INCH

NOTES:

1. JEDEC OUTLINE : MS-013 AC
2. DIMENSIONS "D" DOES NOT INCLUDE MOLD FLASH, PROTRUSIONS OR GATE BURRS. MOLD FLASH, PROTRUSIONS AND GATE BURRS SHALL NOT EXCEED .15mm (.006in) PER SIDE.
3. DIMENSIONS "E" DOES NOT INCLUDE INTER-LEAD FLASH, OR PROTRUSIONS. INTER-LEAD FLASH AND PROTRUSIONS SHALL NOT EXCEED .25mm (.010in) PER SIDE.

笙泉科技股份有限公司 Megawin Technology Co., Ltd.			
 第三角投影	比例 SCALE:	材質 WIRE:	製程 FINISH:
繪圖 DATE: 8/12/02 審核 DATE: 8/12/02 批准 DATE: 7/1/08	圖名: SMALL OUTLINE PLASTIC DATA SHEET SOP 20 LEADS (300mil)	圖號: MW-S120-001	圖號: MW-S120-001-02 日期: 02 頁數: 1

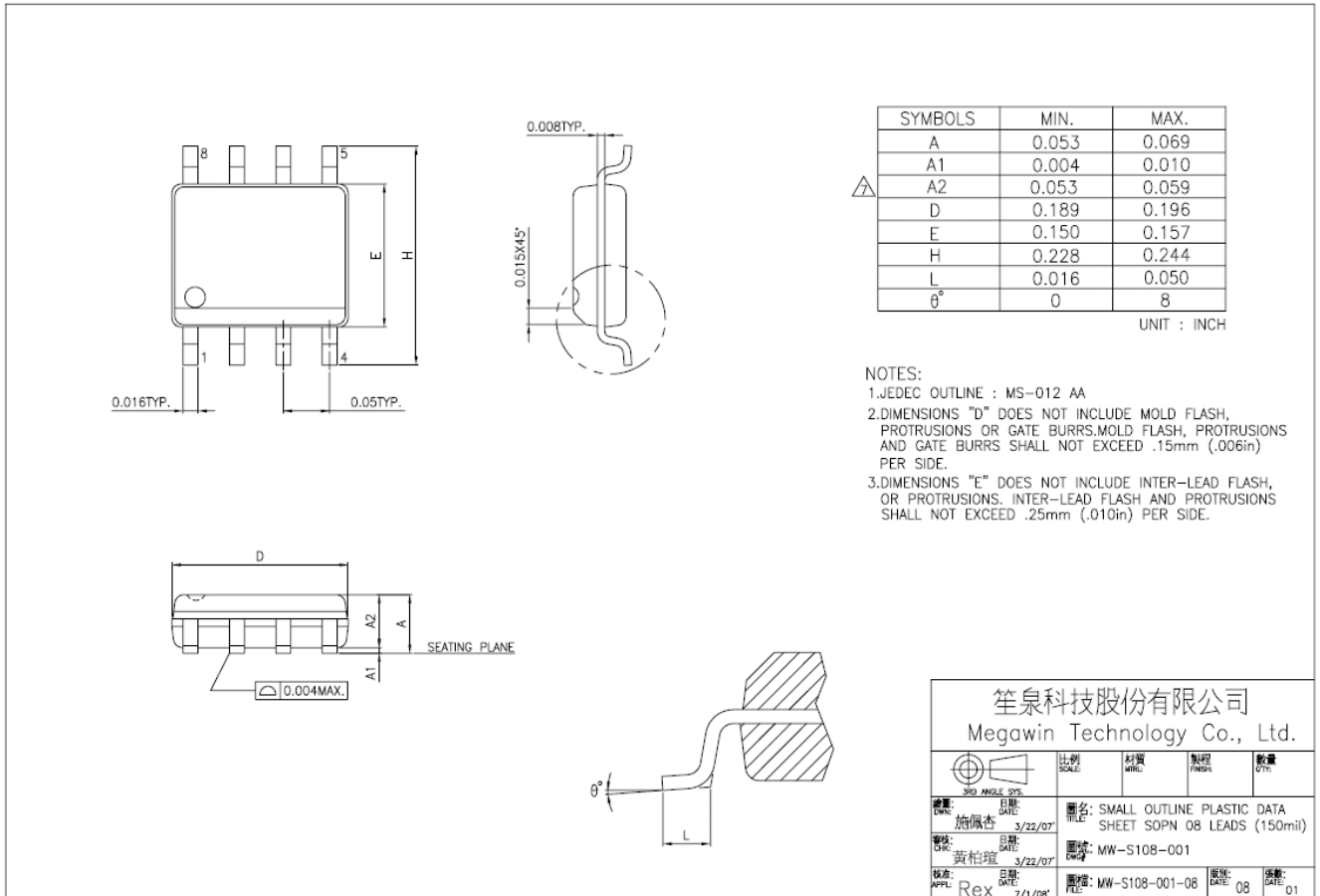
SOP-16 (150 mil)



SYMBOLS	DIMENSIONS IN MILLIMETERS			DIMENSIONS IN INCHES		
	MIN	NOM	MAX	MIN	NOM	MAX
A	1.35	1.60	1.75	0.053	0.063	0.069
A1	0.10	---	0.25	0.004	---	0.010
A2	1.40	1.45	1.50	0.055	0.057	0.059
B	0.33	---	0.51	0.013	---	0.020
C	0.19	---	0.25	0.007	---	0.010
D	9.80	---	10.00	0.386	---	0.394
E	3.80	---	4.00	0.150	---	0.157
e	1.22	1.27	1.32	0.048	0.050	0.052
H	5.80	---	6.20	0.228	---	0.244
L	0.40	---	1.27	0.016	---	0.050
y	---	---	0.10	---	---	0.004
θ	0°	---	8°	0°	---	8°

原版本	修改區	原 尺 寸		新 尺 寸		日期	修改者	承認
Rev #	Location	Original dimension		New dimension		Date	Corrector	Approval
單位	mm	比例	N.A.	承認 Approval 校核 Check 設計 Design 繪圖 Draw				
版別	1	頁次	1/1					
Reversion		Page						
圖號	PD1501600							
DWG. NO.								
圖名	SOP(150 mils) 16L PACKAGE OUTLINE DRAWING							
Title								

SOP8



26. 修订历史

版本	描述	日期
V1.21	1. MA86E/L104 初次版本	2011/05/13
V1.22	新增 8-pin 封装管脚	2011/06/07
V1.23	新增 8-pin 封装管脚	2011/06/08
V1.24	新增管脚封装型号	2011/06/21
V1.30	新增详细说明	2012/02/07