



Panchip Microelectronics Co., Ltd.

PAN2010

技术参考手册

2.4GHz 无线收发 SOC 芯片

当前版本: 1.0

发布日期: 2019.06

上海磐启微电子有限公司

地址: 上海张江高科技园区盛夏路 666 号 E 栋 802

联系电话: 021-50802371

网址: <http://www.panchip.com>

文档说明

由于版本升级或存在其他原因，本文档内容会不定期进行更新。除非另有约定，本文档内容仅作为使用指导，本文档中的所有陈述、信息和建议不构成任何明示或暗示的担保。

商标

磐启是磐启微电子有限公司的商标。本文档中提及的其他名称是其各自所有者的商标/注册商标。

免责声明

本文档中描述的全部或部分产品、服务或特性可能不在您的购买或使用范围之内。除非合同另有约定，磐启微电子有限公司对本文档内容不做任何明示或暗示的声明或保证。

修订历史

版本	修订时间	更新内容	相关文档
V1.0	2019.06	第一版	-

目 录

1	概述.....	1
1.1	主要特性.....	1
1.2	典型应用.....	2
2	系统结构方框图.....	3
3	引脚定义和说明.....	4
3.1	引脚定义.....	4
3.2	引脚说明.....	4
3.3	内部连接.....	5
4	主要电特性.....	6
4.1	极限最大额定值.....	6
4.2	Current consumption.....	6
4.3	RF 指标.....	7
4.4	TX 指标.....	7
4.5	RX 指标.....	8
4.6	DC 特性.....	9
5	芯片工作状态.....	10
5.1	休眠模式.....	11
5.2	待机模式-I (STB1).....	11
5.3	待机模式-III (STB3).....	11
5.4	待机模式-II (STB2).....	11
5.5	接收模式.....	11
5.6	发射模式.....	11
6	数据通信模式.....	12
6.1	普通模式.....	12
6.2	增强模式.....	13
6.3	增强发送模式.....	13
6.4	增强接收模式.....	14
6.5	增强模式下的数据包识别.....	14
6.6	增强模式下的 PTX 和 PRX 的时序图.....	15
6.7	增强模式下的接收端一对多通信.....	15
6.8	DATA FIFO.....	17
6.9	中断引脚.....	17
7	SPI 控制接口.....	18
7.1	SPI 指令格式.....	18
7.2	时序.....	20
8	控制寄存器.....	22
9	数据包格式描述.....	35
9.1	普通模式的数据包形式.....	35

9.2	增强模式的数据包形式.....	35
9.3	增强模式的 ACK 包形式	35
10	MCU 寄存器	36
10.1	性能特性.....	36
10.2	系统结构框图	37
10.3	系统配置寄存器	37
10.4	在线串行编程	38
11	中央处理器(CPU)	39
11.1	内存	39
11.1.1	程序内存	39
11.1.2	数据存储器	42
11.2	寻址方式.....	46
11.2.1	直接寻址	46
11.2.2	立即寻址	47
11.2.3	间接寻址	47
11.3	堆栈	47
11.4	工作寄存器 (ACC)	48
11.4.1	概述	48
11.4.2	ACC 应用	48
11.5	程序状态寄存器 (STATUS)	49
11.6	预分频器 (OPTION_REG)	50
11.7	程序计数器 (PC)	52
11.8	看门狗计数器 (WDT)	52
11.8.1	WDT 周期	53
11.8.2	看门狗定时器控制寄存器 WDTCON.....	53
12	系统时钟	54
12.1	概述	54
12.2	系统振荡器	55
12.3	起振时间	55
12.4	振荡器控制寄存器	55
13	复位	57
13.1	上电复位	57
13.2	掉电复位	57
13.2.1	掉电复位概述	57
13.2.2	掉电复位的改进办法	58
13.3	看门狗复位	59
14	休眠模式	60
14.1	进入休眠模式	60
14.2	从休眠状态唤醒	60
14.3	使用中断唤醒	60
14.4	休眠模式应用举例	61
14.5	休眠模式唤醒时间	61

15	I/O 端口	62
15.1	PORTA	64
15.2	PORTB	65
15.2.1	PORTB 数据及方向	65
15.2.2	PORTB 上拉电阻	65
15.2.3	PORTB 电平变化中断	66
15.3	PORTC	67
15.3.1	PORTC 数据及方向	67
15.3.2	PORTC 上拉电阻	67
15.4	PORTE	68
15.5	I/O 使用	69
15.5.1	写 I/O 口	69
15.5.2	读 I/O 口	69
15.5.3	I/O 口使用注意事项	69
16	中断	71
16.1	中断概述	71
16.2	中断控制寄存器	72
16.2.1	中断控制寄存器	72
16.2.2	外设中断允许寄存器	73
16.2.3	外设中断请求寄存器	73
16.3	中断现场的保护方法	74
16.4	中断的优先级及多中断嵌套	74
17	定时计数器 TIMER0	75
17.1	定时计数器 TIMER0 概述	75
17.2	TIMER0 的工作原理	75
17.2.1	位定时器模式	75
17.2.2	位计数器模式	76
17.2.3	软件可编程预分频器	76
17.2.4	在 TIMER0 和 WDT 模块间切换预分频器	76
17.2.5	TIMER0 中断	76
17.3	TIMER0 相关寄存器	77
18	定时计数器 TIMER1	79
18.1	TIMER1 概述	79
18.2	TIMER1 工作原理	79
18.3	TIMER1 预分频器	79
18.4	TIMER1 中断	80
18.5	TIMER1 相关寄存器	80
19	定时计数器 TIMER2	82
19.1	TIMER2 概述	82
19.2	TIMER2 工作原理	82
19.3	TIMER2 相关寄存器	83
20	MCU 电气参数	85

20.1	MCU DC 特性	85
20.2	MCU AC 特性.....	85
20.3	指令一览表.....	86
20.4	指令说明.....	87
21	典型应用电路（参考）	103
22	封装尺寸	104
23	注意事项	106
24	储存条件	107
25	联系方式	108

图 清 单

图 2-1 PAN2010 芯片系统结构方框图	3
图 3-1 PAN2010 芯片引脚图	4
图 5-1 工作状态图	10
图 6-1 PID 生成和检测	14
图 6-2 增强模式下的 PTX 和 PRX 的时序图（发送成功）	15
图 6-3 多通道地址设置	16
图 6-4 多通道数据传输应答地址示例	16
图 6-5 FIFO 框图	17
图 7-1 SPI 读操作	20
图 7-2 SPI 写操作	20
图 7-3 SPI,NOP 操作时序图	20
图 10-1 MCU 系统结构框图	37
图 10-2 典型的在线串行编程连接方	38
图 11-1 PAN2010 芯片程序存储器空间	39
图 11-2 PAN2010 芯片数据存储器列表	43
图 11-3 堆栈工作原理	48
图 12-1 时钟与指令周期时序	54
图 13-1 掉电复位示意图	57
图 15-1 RA/RC 口结构图	62
图 15-2 RB 口结构图	64
图 15-3 I/O 的 ESD 防护图	70
图 16-1 中断执行示意图	71
图 17-1 TIMER0/WDT 结构图	75
图 18-1 TIMER1 结构图	79
图 19-1 TIMER2 框图	82
图 21-1 PAN2010 的应用电路	103

图 22-1 PAN2010 封装图 (SSOP10)	104
-----------------------------------	-----

PANCHIP

表 清 单

表 3-1 PAN2010 芯片引脚说明	4
表 3-2 RF 与 MCU 连接引脚说明	5
表 4-1 PAN2010 芯片极限最大额定值	6
表 4-2 Current consumption	6
表 4-3 RF 指标	7
表 4-4 TX 指标	7
表 4-5 RX 指标	8
表 4-6 DC 特性	9
表 5-1 控制信号和功能描述	10
表 6-1 普通模式	12
表 6-2 增强模式	12
表 7-1 SPI 接口	18
表 7-2 RF 与 MCU 连接引脚说明	18
表 7-3 SPI 指令格式	18
表 7-4 SPI 操作参考时间	21
表 8-1 控制寄存器（地址打*的寄存器在使用中需要修改）	22
表 9-1 普通模式的数据包形式	35
表 9-2 增强模式的数据包形式	35
表 9-3 增强模式的数据包形式	35
表 11-1 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank0	43
表 11-2 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank1	44
表 11-3 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank2	45
表 11-4 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank3	46
表 11-5 影响 PD、TO 的事件表	50
表 11-6 复位后 TO/PD 的状态	50
表 15-1 端口配置总概	62
表 22-1 PAN2010 封装细节参数（SSOP10）	104

缩 略 语

CPU	中央处理器
GFSK	高斯频移键控
ISM	工业、科学和医学频段
LVR	低压复位
MCU	微控制器单元
OTP	一次性可编程
RAM	随机存取存储器
RF	射频
RTC	实时时钟
SP	堆栈指针
SPI	串行外设接口
WDT	看门狗定时器

1 概述

PAN2010芯片是工作在2.400~2.483GHz世界通用ISM频段的单片无线收发芯片。该芯片集成射频收发机、频率发生器、晶体振荡器、调制解调器和低功耗MCU等功能模块，并且支持一对多组网和带ACK的通信模式。

用户通过MCU的I/O口向芯片发出指令，芯片自动完成收发配置进行通信，并根据应答信息自动判断数据发送/接收是否成功，从而进行重发，丢包，继续发送和等待等操作，简化了用户程序。发射输出功率、工作频道以及通信数据率均可配置。

PAN2010需要少量的外围器件，支持单层/双层印制电路板的方案。

1.1 主要特性

性能指标：

- MCU
 - 8位MCU
 - OTP: 4K×16Bit
 - 通用RAM: 176×8Bit
- 外围设备
 - GPIO
 - WDT
 - 定时计数器
 - 1颗晶振和少量电容
 - 支持双层或单层印制板设计（可以使用印制板微带天线或者导线天线）
 - 芯片自带部分链路层的通信协议（配置少量的参数寄存器，使用方便）
- RF
 - Radio
 - 通信频段: 2.400GHz ~2.483GHz
 - 数据速率: 2Mbps, 1Mbps, 250Kbps
 - 调制方式: GFSK
 - 休眠电流: 2uA
 - Receiver
 - -83dBm@2Mbps
 - -87dBm@1Mbps
 - -91dBm@250Kbps
 - Transmitter
 - 输出功率: 8dBm

- 19mA@2dBm
- RF Synthesizer
 - 完全集成频率合成器
 - 1Mbps/2Mbps模式（晶振精度 $\pm 60\text{ppm}$ ）
 - 250kbps模式（晶振精度 $\pm 20\text{ppm}$ ）
- Protocol Engine
 - 支持1到32字节或64字节数据长度
 - 支持自动应答及自动重传
 - 6个接收数据通道构成1:6的星状网络
- 电源管理
 - 集成电压调节器
 - 工作电压：2.2~3.3V
- 封装
 - 封装：SSOP10 (Pitch=1mm)
- 操作条件
 - 工作温度：-40~85°C

1.2 典型应用

- 无线鼠标
- 无线游戏手柄
- 常用遥控器
- 电视和机顶盒遥控器
- 遥控玩具
- 智能家居

2 系统结构方框图

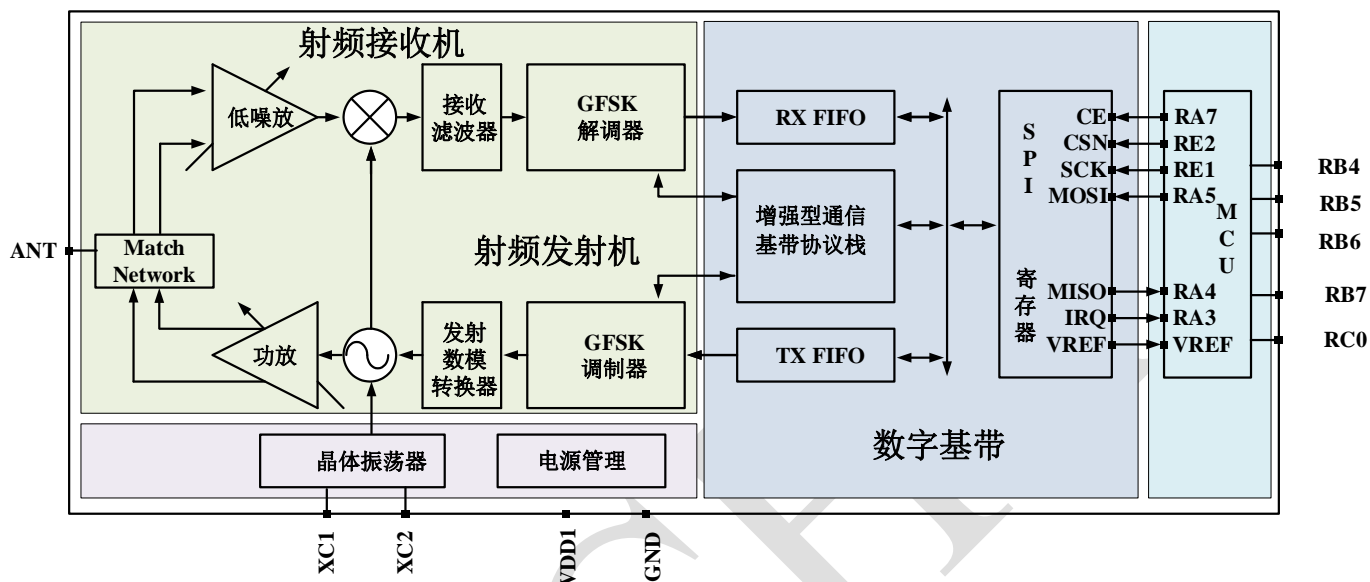


图 2-1 PAN2010 芯片系统结构方框图

3 引脚定义和说明

3.1 引脚定义

PAN2010 芯片 SSOP10 封装形式的引脚图如图 3-1 所示。

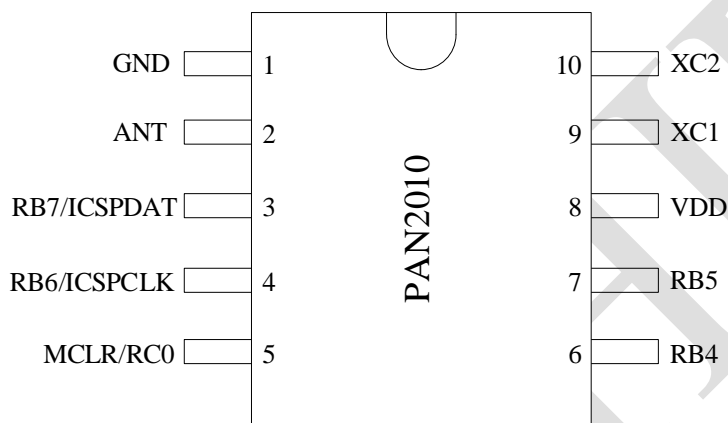


图 3-1 PAN2010 芯片引脚图

3.2 引脚说明

表 3-1 PAN2010 芯片引脚说明

引出端序号	符号	IO 类型	功能
1	GND	P	地（GND）
2	ANT	I/O	射频信号输入输出
3	RB7	I/O	可编程为输入脚，带上拉电阻输入脚，推挽输出脚
	ICSPDAT	I/O	编程数据脚
4	RB6	I/O	可编程为输入脚，带上拉电阻输入脚，推挽输出脚
	ICSPCLK	I	编程时钟脚
5	MCLR	I	烧写高压输入脚
	RC0	I/O	可编程为输入脚，开漏输出脚（输出高电平需外接上拉电阻）
6	RB4	I/O	可编程为输入脚，带上拉电阻输入脚，推挽输出脚
7	RB5	I/O	可编程为输入脚，带上拉电阻输入脚，推挽输出脚
8	VDD	P	电源电压输入脚
9	XC1	I	晶振输入
10	XC2	O	晶振输出

3.3 内部连接

表 3-2 RF 与 MCU 连接引脚说明

接口功能	射频部分的接口名称	方向	MCU 部分的接口名称
模式片选信号	CE	→	RA7
SPI 片选信号	CSN	→	RE2
SPI 时钟信号	SCK	→	RE1
SPI 数据主端出从端入	MOSI	→	RA5
SPI 数据主端入从端出	MISO	←	RA4
中断信号	IRQ	←	RA3
基准电压	VREF	→	VREF

4 主要电特性

4.1 极限最大额定值

表 4-1 PAN2010 芯片极限最大额定值

特 性	条件	参数值			单位
		最小	典型	最大	
V_{DD}	供电电压	-0.3	-	3.6	V
V_I	输入电压	-0.3	-	3.6	V
V_O	输出电压	VSS	-	VDD	-
Pd	总功耗 (TA=-40°C~85°C)	-	-	300	mW
T_{OP}	工作温度	-40	-	85	°C
T_{STG}	存储温度	-40	-	125	°C

注 1: 使用中强行超过一项或多项极限最大额定值会导致器件永久性损坏。

注 2: 静电敏感器件, 操作时遵守防护规则。

4.2 Current consumption

表 4-2 Current consumption

特性	测试条件(VCC = 3V±5%, TA=25°C)	参数值			单位
		最小	典型	最大	
ICC	休眠模式	-	2	-	uA
	待机模式 1	-	30	-	uA
	待机模式 3	-	650	-	uA
	待机模式 2	-	780	-	uA
	发射模式 (-35dBm)	-	9	-	mA
	发射模式 (-20dBm)	-	9.5	-	mA
	发射模式 (0dBm)	-	16	-	mA
	发射模式 (2dBm)	-	19	-	mA
	发射模式 (8dBm)	-	30	-	mA
	发射模式 (13dBm)	-	66	-	mA
	接收模式 (250Kbps)	-	15	-	mA

	接收模式 (1Mbps)	-	15.5	-	mA
	接收模式 (2Mbps)	-	16.5	-	mA

4.3 RF 指标

表 4-3 RF 指标

特性	测试条件(VCC = 3V±5%, TA=25°C)	参数值			单位
		最小	典型	最大	
f_{OP}	工作频率	2400	-	2483	MHz
PLL_{res}	锁相环频率步径	-	1	-	MHz
f_{XTAL}	晶振频率	-	16	-	MHz
DR	码率	0.25	-	2	Mbps
Δf_{250K}	调制频偏@250Kbps	-	125	150	KHz
Δf_{1M}	调制频偏@1Mbps	-	160	300	KHz
Δf_{2M}	调制频偏@2Mbps	-	320	550	KHz
FCH_{250K}	频道间隔@250Kbps	-	1	-	MHz
FCH_{1M}	频道间隔@1Mbps	-	1	-	MHz
FCH_{2M}	频道间隔@2Mbps	-	2	-	MHz

4.4 TX 指标

表 4-4 TX 指标

特性	测试条件(VCC = 3V±5%, TA=25°C)	参数值			单位
		最小	典型	最大	
PRF	典型输出功率	2	8	8	dBm
$PRFC$	输出功率范围	-35	-	8	dBm
$PBW1$	发射带数据调制的 20dB 带宽 (250Kbps)	-	500	-	KHz
$PBW2$	发射带数据调制的 20dB 带宽 (1Mbps)	-	1	-	MHz
$PBW3$	发射带数据调制的 20dB 带宽 (2Mbps)	-	2	-	MHz

4.5 RX 指标

表 4-5 RX 指标

特性	测试条件(VCC = 3V±5%, TA=25°C)	参数值			单位
		最小	典型	最大	
RX_{max}	误码率<0.1%时的最大接收幅度	-	0	-	dBm
$RXSENS1$	接收灵敏度 (0.1%BER) @250Kbps	-	-91	-	dBm
$RXSENS2$	接收灵敏度 (0.1%BER) @1Mbps	-	-87	-	dBm
$RXSENS3$	接收灵敏度 (0.1%BER) @2Mbps	-	-83	-	dBm
C/I_{CO}	同频的通道选择性@250kbps	-	2	-	dBc
C/I_{1ST}	第 1 相邻道选择性@250kbps	-	-8	-	dBc
C/I_{2ND}	第 2 相邻道选择性@250kbps	-	-18	-	dBc
C/I_{3RD}	第 3 相邻道选择性@250kbps	-	-24	-	dBc
C/I_{4TH}	第 4 相邻道选择性@250kbps	-	-28	-	dBc
C/I_{5TH}	第 5 相邻道选择性@250kbps	-	-32	-	dBc
C/I_{6TH}	第 6 相邻道选择性@250kbps	-	-35	-	dBc
C/I_{CO}	同频的通道选择性@1Mbps	-	10	-	dBc
C/I_{1ST}	第 1 相邻道选择性@1Mbps	-	1	-	dBc
C/I_{2ND}	第 2 相邻道选择性@1Mbps	-	-18	-	dBc
C/I_{3RD}	第 3 相邻道选择性@1Mbps	-	-23	-	dBc
C/I_{4TH}	第 4 相邻道选择性@1Mbps	-	-28	-	dBc
C/I_{5TH}	第 5 相邻道选择性@1Mbps	-	-32	-	dBc
C/I_{6TH}	第 6 相邻道选择性@1Mbps	-	-35	-	dBc
C/I_{CO}	同频的通道选择性@2Mbps	-	10	-	dBc

C/I_{1ST}	第 1 相邻道选择性@2Mbps	-	-6	-	dBc
C/I_{2ND}	第 2 相邻道选择性@2Mbps	-	-10	-	dBc
C/I_{3RD}	第 3 相邻道选择性@2Mbps	-	-22	-	dBc
C/I_{4TH}	第 4 相邻道选择性@2Mbps	-	-28	-	dBc
C/I_{5TH}	第 5 相邻道选择性@2Mbps	-	-34	-	dBc

注 1：在晶振 16MHz 的整数倍（如 2416、2432MHz 等）的频道及相邻正负 1MHz 的频道的接收灵敏度退化 2dB；发射信号调制精度（EVM）退化 10%。

注 2：250kbps 模式下发送数据长度最多 16 字节。

4.6 DC 特性

表 4-6 DC 特性

特性	测试条件(VCC = 3V±5%, TA=25°C)	参数值			单位
		最小	典型	最大	
VDD	供电电压	2.2	3	3.3	V
VSS	芯片地	-	0	-	V
V _{OH}	高电平输出电压	VDD-0.3	-	VDD	V
V _{OL}	低电平输出电压	VSS	-	VSS+0.3	V
V _{IH}	高电平输入电压	VDD-0.3	-	VDD	V
V _{IL}	低电平输入电压	VSS	-	VSS+0.3	V

5 芯片工作状态

本章描述 PAN2010 芯片的各种工作模式，以及用于控制芯片进入各工作模式的方法。PAN2010 芯片自带状态机受控于芯片内部寄存器的配置值和外部引脚信号。

图 5-1 是 PAN2010 芯片工作状态图，表示 5 种工作模式之间的跳变。PAN2010 芯片在 VDD 大于 2.2V 才开始正常工作。即使进入休眠模式，MCU 还是可以通过 SPI 发送配置命令及 CE 管脚使芯片进入其它 5 种状态。

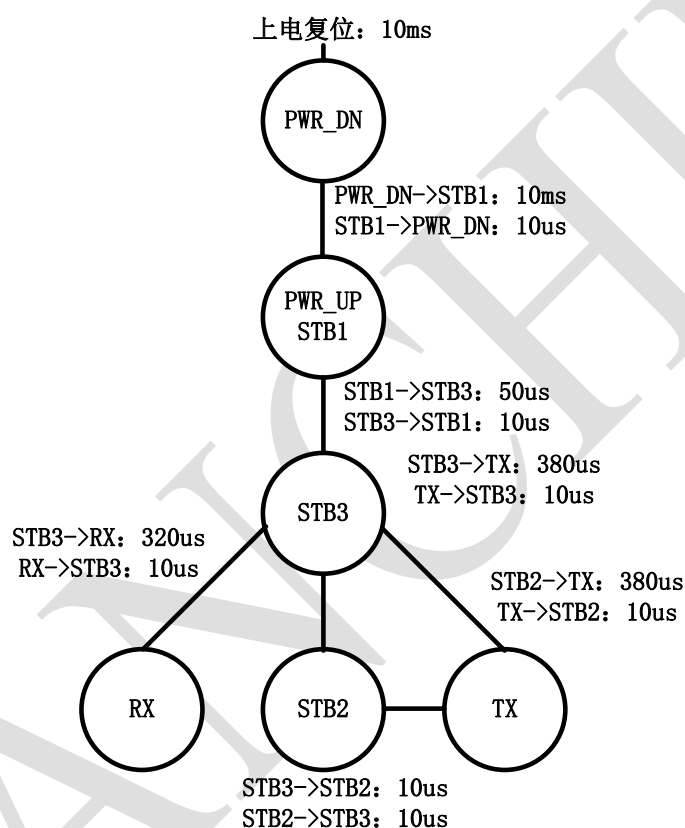


图 5-1 工作状态图

控制信号和功能描述见表 5-1所示。

表 5-1 控制信号和功能描述

状态名		PWR_DN	STB1	STB3	STB2	RX	TX
控制信号	PWR_UP	0	1	1	1	1	1
	EN_PM	0	0	1	1	1	1
	CE	0	0	0	1	1	1
	PRIM_RX	X	X	X	0	1	0
功能描述	SPI 操作	√	√	√	√	√	√
	保存 reg 值	√	√	√	√	√	√
	晶振起振	X	√	√	√	√	√
	晶振输出	X	X	X	√	√	√

	使能电源管理模块	X	X	√	√	√	√
	使能发射模块	X	X	X	X	X	√
	使能接收模块	X	X	X	X	√	X

5.1 休眠模式

在休眠模式下，PAN2010 芯片所有功能关闭，保持电流消耗最小。进入休眠模式后，PAN2010 芯片停止工作，但寄存器内容保持不变。休眠模式由寄存器中 PWR_UP 位控制。

5.2 待机模式-I (STB1)

在待机模式-I 下，芯片维持晶振振荡但不输出给其它模块，其余功能模块均关闭，消耗电流较小。在休眠模式下，通过配置寄存器 PWR_UP 的值为 1，芯片即可进入待机模式-I。而处于发射或接收模式时，可以通过配置 CE 和 EN_PM 控制信号为 0，芯片返回到待机模式-I。

5.3 待机模式-III (STB3)

在待机模式-I 时，配置 EN_PM 控制信号为 1，芯片进入到待机模式-III。待机模式-III 主要目的是使得芯片的电源管理模块必须先于晶振输出。

5.4 待机模式-II (STB2)

发送端 TX FIFO 寄存器为空并且 CE 引脚置 1，进入待机模式-II（待机模式-II 通常可以理解为预备发射模式）。此时，晶振有较强的输出驱动能力且芯片的电源管理模块开启。待机模式-II 下，如果有数据包送入 TX FIFO，此时芯片内部锁相环立刻启动工作并且经过一段锁相环的锁定时间后，发射机将数据包发射出去。

5.5 接收模式

当 PWR_UP、PRIM-RX、EN_PM、CE 置 1 时，进入接收模式。

在 RX 模式下，射频部分接收从天线来的信号，将其放大、下变频、滤波和解调，根据地址、校验码、数据长度等，判断是否收包有效，有效收包上传 RX FIFO，上报中断。如果 RX FIFO 是满的，接收的数据包就会被丢弃。

5.6 发射模式

当 PWR_UP、EN_PM 置 1，PRIM-RX 置 0，CE 置 1，且 TX FIFO 中存在有效数据，进入发射模式。

PAN2010 芯片在数据包发送完之前都会保持在发送模式。发送完成后，返回到待机模式。PAN2010 芯片采用 PLL 开环发射方式，数据包是单包发送的。

6 数据通信模式

PAN2010 芯片搭配 MCU 来共同完成通信功能。链路层，如数据组帧、校验、地址判断、数据白化的扰码、数据重传和 ACK 响应等处理是由芯片内部完成的，无需 MCU 参与。

PAN2010 芯片可配置为二个不同的 RX FIFO 寄存器（32 字节）或者一个 RX FIFO 寄存器（64 字节、6 个接收通道共享）、二个不同的 TX FIFO 寄存器（32 字节）或者一个 TX FIFO 寄存器（64 字节）。在休眠模式和待机模式下，MCU 可以访问 FIFO 寄存器。

PAN2010 芯片主要有二种数据通信模式：

- 1) 不带自动重传不带 ACK 的通信模式（后简称为普通模式），发射端可以使用命令有 W_TX_PAYLOAD, REUSE_TX_PL 等。
- 2) 带自动重传带 ACK 的通信模式（后简称为增强模式），发射端可以使用命令有 W_TX_PAYLOAD, W_TX_PAYLOAD_NOACK, REUSE_TX_PL 等；接收端可以使用命令有 W_ACK_PAYLOAD 等。

表 6-1 普通模式

通信名称	普通模式	
通信方	PTX	PRX
特点	单向发送	单向接收
发送数据的组帧方式	I	无
开启 REUSE_TX_PL 命令	重复发送前一包数据	无

表 6-2 增强模式

通信名称	增强模式	
通信方	PTX	PRX
特点	发送数据后，等待接收 ACK	接收数据后，回发送 ACK
发送数据的组帧方式	发送数据组帧方式 II	回发送 ACK 组帧方式 III
PTX 使用 REUSE_TX_PL 命令	重复发送前一包数据	每收到一包，回发送 ACK
PTX 使用 W_TX_PAYLOAD 命令	发送数据后，等待接收 ACK	接收数据后，回发送 ACK
PRX 使用 W_ACK_PAYLOAD 命令	PAYLOAD	PAYLOAD，组帧方式 II
PTX 使用 W_TX_PAYLOAD_NO ACK 命令	发送一次数据，不等 ACK，组帧方式 II	接收数据，不回 ACK

6.1 普通模式

普通模式下，发送端从 TX FIFO 寄存器中取出数据并且发送，发送完成后上报中断（中断需要清除），同时 TX FIFO 寄存器清除该数据（TX FIFO 需要清空）；接收端接收到有效的地址和数据时上报中断通知 MCU，随后 MCU 可将该数据从 RX FIFO 寄存器中读出（TX FIFO 和 RX FIFO 需要清空，中断需要清除）。

普通模式下，(0X01)EN_AA 寄存器置 0X00，(0X04)SETUP_RETR 寄存器置 0X00，(0X1C)DYNPD 寄存器置 0X00，(0X1D)FEATURE 寄存器的低 3 位置 000。

6.2 增强模式

增强模式下,把主动发起通信的一方称为 PTX(主发端),把接收数据并响应的一方称为 PRX(主收端)。PTX 发出数据后等待应答信号,PRX 接收到有效数据后回应答信号。PTX 规定时间内未收到应答信号,自动重新发送数据。自动重传和自动应答功能为 PAN2010 芯片自带,无需 MCU 参与。

PTX 在发送数据后自动转到接收模式等待应答信号。如果没有在规定时间内收到正确的应答信号,PTX 将重发相同的数据包,直到收到应答信号,或传输次数超过 ARC 的值 (SETUP_RETR 寄存器)产生 MAX_RT 中断。PTX 收到应答信号,即认为数据已经发送成功 (PRX 收到有效数据),清除 TX FIFO 中的数据并产生 TX_DS 中断 (TX FIFO 和 RX FIFO 需要清空,中断需要清除)。

PRX 每次收到一包有效数据都会回 ACK 应答信号,该数据如果为新数据 (PID 值与上一包数据不同) 保存到 RX FIFO,否则就丢弃。

增强模式,需要保证 PTX 的 TX 地址 (TX_ADDR)、通道 0 的 RX 地址 (如 RX_ADDR_P0),以及 PRX 的 RX 地址 (如 RX_ADDR_P5) 三者相同。例图 6-4 中,PTX5 对应 PRX 的数据通道 5,地址设置如下:

PTX5: TX_ADDR=0xC2C3C4C5C1

PTX5: RX_ADDR_P0=0xC2C3C4C5C1

RX: RX_ADDR_P5=0xC2C3C4C5C1

增强模式有如下特征:

- 1) 减少 MCU 的控制,简化软件操作;
- 2) 抗干扰能力强,减少无线传输中因瞬间同频干扰造成的丢包,更易开发跳频算法;
- 3) 重传过程中,减少 MCU 通过 SPI 接口的每次写入待发送数据的操作时间。

6.3 增强发送模式

- 1) CE 置 0, CONFIG 寄存器的 PRIM_RX 位先置 0。
- 2) 当发送数据时,发送地址 (TX_ADDR) 和有效数据 (TX_PLD) 通过 SPI 接口按字节写入地址寄存器和 TX FIFO。CSN 引脚为低时,数据写入,CSN 引脚再次为高,数据完成写入。
- 3) CE 从 0 置 1,启动发射 (CE 至少持续置 1 在 30us 以上,该操作生效)。
- 4) 自动应答模式下 (SETUP_RETR 寄存器置不为 0, ENAA_P0=1), PTX 发送完数据后立即自动将通道 0 切换到接收模式等待应答信号。如果在有效应答时间范围内收到 ACK 应答信号,则认为数据发送成功,状态寄存器的 TX_DS 位置 1 并自动清除 TX FIFO 中的数据。如果在设定时间范围内没有接收到应答信号,则自动重传数据。
- 5) 如果自动传输计数器 (ARC_CNT) 溢出 (超过了设定值),则状态寄存器的 MAX_RT 位置 1,不清除 TX FIFO 中的数据。当 MAX_RT 或 TX_DS 为 1 时,IRQ 引脚产生低电平中断 (需要使能相应中断)。中断可以通过写状态寄存器来复位。

6) 数据包丢失计数器 (PLOS_CNT) 在每次产生 MAX_RT 中断后加一。自动传输计数器 ARC_CNT 统计重发数据包的次数；数据包丢失计数器 PLOS_CNT 统计在达到最大允许传输次数时仍没有发送成功的数据包个数。

7) 产生 MAX_RT 或 TX_DS 中断后，系统进入待机模式。

6.4 增强接收模式

1) CE 置 0, CONFIG 寄存器的 PRIM_RX 位先置 1。准备接收数据的通道必须被使能 (EN_RXADDR 寄存器)，所有工作在增强型通信模式下的数据通道的自动应答功能是由 EN_AA 寄存器来使能的，有效数据宽度是由 RX_PW_PX 寄存器来设置的。

2) 接收模式由设置 CE 为 1 启动。

3) 预设的等待时间后，PRX 开始检测无线信号。

4) 接收到有效的数据包后，数据存储在 RX_FIFO 中，同时 RX_DR 位置 1，产生中断。状态寄存器中 RX_P_NO 位显示数据是由哪个通道接收到的。

5) 自动发送 ACK 应答信号。

6) 如果 CE 保持为 1，继续进入接收模式；如果 CE 置为 0，则进入待机模式-III；

7) MCU 以合适的速率通过 SPI 口将数据读出。

6.5 增强模式下的数据包识别

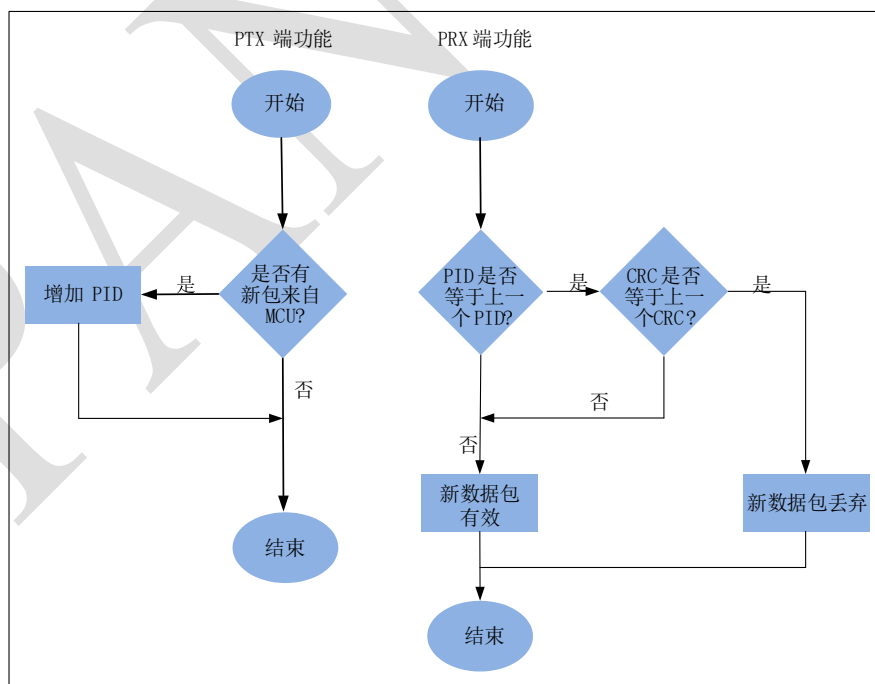


图 6-1 PID 生成和检测

每一包数据都包括两位的 PID (数据包标志位)，来帮助接收端识别该数据是新数据包还是重发的数据包，防止多次存入相同的数据包，PID 的生成和检测如图 6-1 所示。发送端从

MCU 取得一包新数据后 PID 值加一。

6.6 增强模式下的 PTX 和 PRX 的时序图

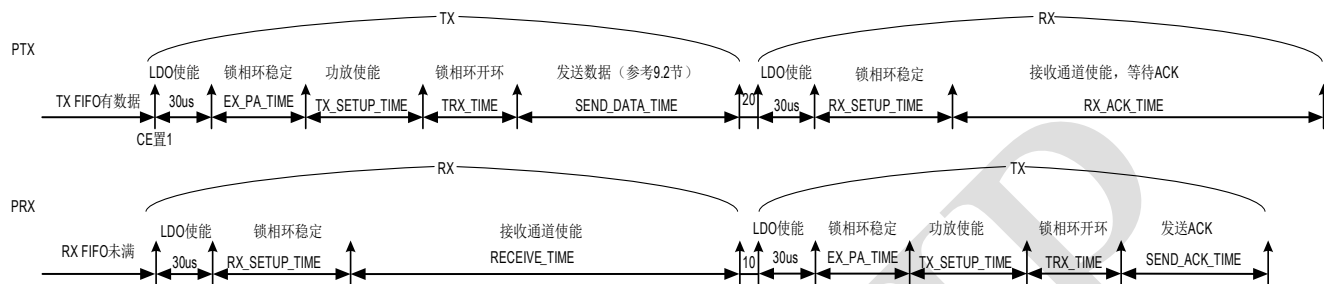


图 6-2 增强模式下的 PTX 和 PRX 的时序图（发送成功）

如图 6-2 所示的是一次 PTX 和 PRX 通信的芯片内部时序图，使得通信成功必须满足以下两个条件：

- 1) 条件 1：PTX（或 PRX）发射的锁相环稳定+功放使能+锁相环开环的三段时间之和，大于 PRX（或 PTX）接收的锁相环稳定时间 20us 以上，这样可以保证 PTX（或 PRX）发射数据的时间段落在 PRX（或 PTX）接收数据的时间段内，即：

$$EX_PA_TIME + TX_SETUP_TIME + TRX_TIME > RX_SETUP_TIME + 20us;$$

- 2) 条件 2：PRX 发送 ACK 的锁相环稳定+功放使能+锁相环开环+发送 ACK 的四段时间之和，小于 PTX 接收的锁相环稳定+等待 ACK 的两端时间之和 80us 以上，保证 PRX 回复 ACK 的时间端落在 PTX 等待 ACK 的时间段内，各时间段的定义参考 8 章；发送 ACK 的时间参考 9.2 节为，发送帧比特数 ÷ 通信数据率，即：

$$EX_PA_TIME + TX_SETUP_TIME + TRX_TIME + SEND_ACK_TIME <$$

$$RX_SETUP_TIME + RX_ACK_TIME - 80us。$$

6.7 增强模式下的接收端一对多通信

PAN2010 芯片作为发射端，对于一对多通信，可以采用不同的地址与多个接收端进行通信。

PAN2010 芯片作为接收端，可以接收 6 路不同地址、相同频率的发送端数据。每个数据通道拥有自己的地址。

使能数据通道是通过寄存器 EN_RXADDR 来设置的。每个数据通道的地址是通过寄存器 RX_ADDR_PX 来配置的。通常情况下不允许不同的数据通道设置完全相同的地址。如下，图 6-3 给出了一例多接收通道地址配置的示例。

	Byte 4	Byte 3	Byte 2	Byte 1	Byte 0
Data pipe 0(RX_ADDR_P0)	0xF1	0xD2	0xE6	0xA2	0x33
Data pipe 1(RX_ADDR_P1)	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3
Data pipe 2(RX_ADDR_P2)	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3	0xD4
Data pipe 3(RX_ADDR_P3)	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3	0xD5
Data pipe 4(RX_ADDR_P4)	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3	0xD6
Data pipe 5(RX_ADDR_P5)	0xD3	0xD3	0xD3	0xD3	0xD7

图 6-3 多通道地址设置

从图 6-3 可以看出数据通道 0 的 5 byte 总共 40 位的地址都是可配的；数据通道 1~5 的地址配置为 32 位共用地址（与数据通道 1 共用）+8 位各自的地址（最低字节）。

PAN2010 芯片在接收模式下可以与最多 6 路不同通道通信，如图 6-4 所示。每一个数据通道使用不同的地址，共用相同的频道。所有的发射端和接收端设置为增强模式。

PRX 在接收到有效数据后记录 PTX 的 TX 地址，并以此地址为目标地址发送应答信号。PTX 数据通道 0 被用做接收应答信号时，数据通道 0 的 RX 地址要与 TX 地址相等以确保接收到正确的应答信号。图 6-4 给出了 PTX 和 PRX 地址如何配置的例子。

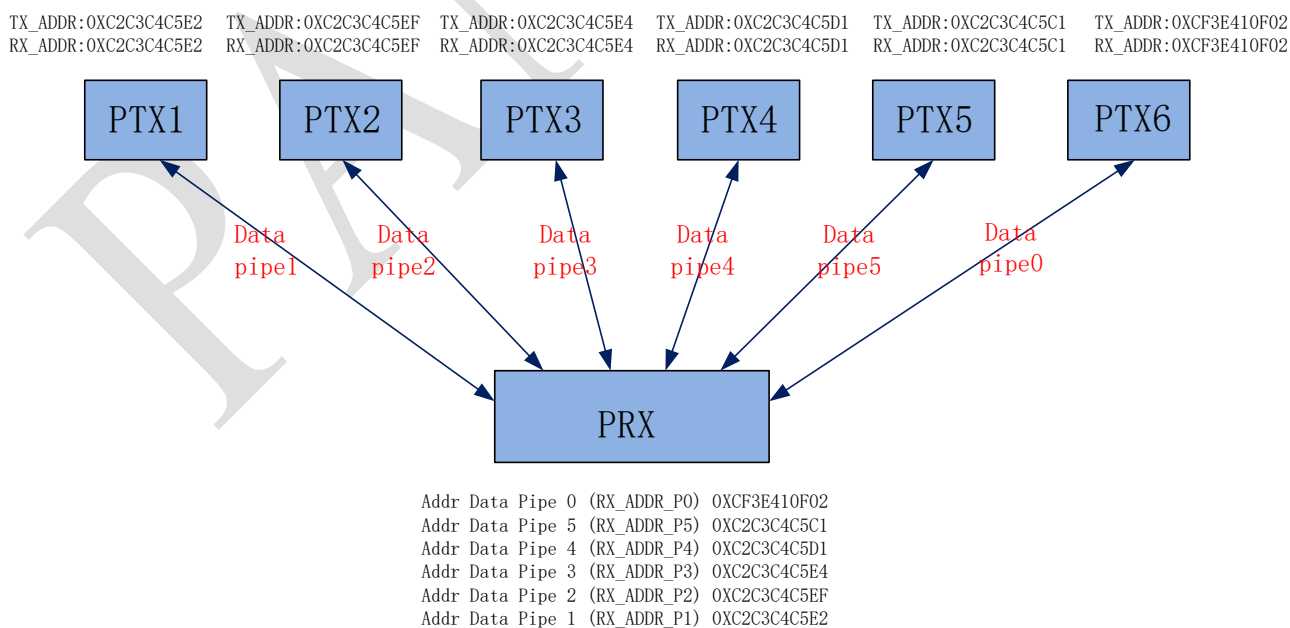


图 6-4 多通道数据传输应答地址示例

6.8 DATA FIFO

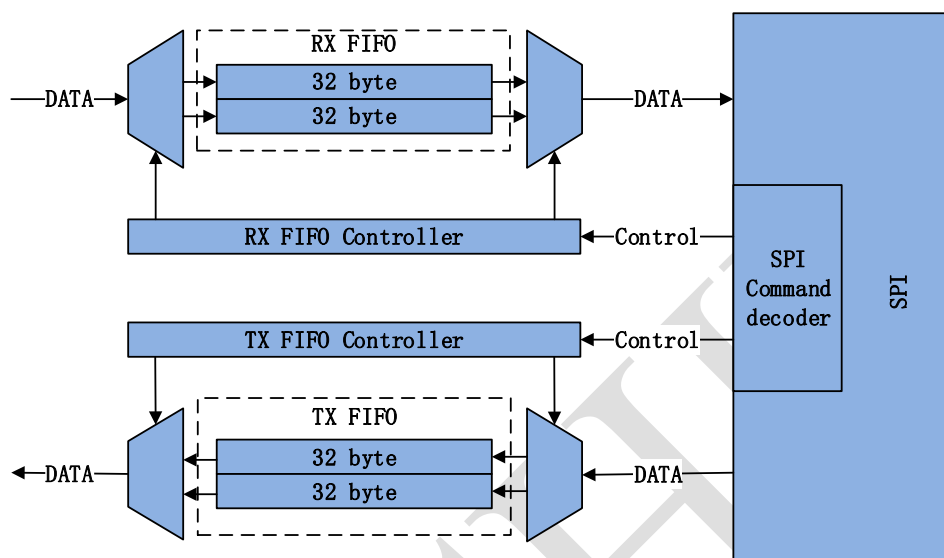


图 6-5 FIFO 框图

PAN2010 芯片包含发 TX_FIFO, RX_FIFO。通过 SPI 命令可读写 FIFO。在发送模式下通过 W_TX_PAYLOAD 和 W_TX_PAYLOAD_NO_ACK 指令来写 TX_FIFO。如果产生 MAX_RT 中断, 在 TX_FIFO 中的数据不会被清除。在接收模式下通过 R_RX_PAYLOAD 指令读取 RX_FIFO 中的 payload, R_RX_PL_WID 指令读取 payload 的长度。FIFO_STATUS 寄存器指示 FIFO 的状态。

6.9 中断引脚

PAN2010 芯片的中断引脚 (IRQ) 为低电平触发, IRQ 引脚初始状态为高电平, 当状态寄存器中 TX_DS、RX_DR 或 MAX_RT 为 1, 以及相应的中断上报使能位为 0 时, IRQ 引脚的中断触发。MCU 给相应中断源写‘1’时, 清除中断。IRQ 引脚的中断触发可以被屏蔽或者使能, 通过设置中断上报使能位为 1, 禁止 IRQ 引脚的中断触发。

7 SPI控制接口

PAN2010 芯片通过 SPI 控制接口对各寄存器进行读写操作。PAN2010 芯片作为从机，SPI 接口的数据率一般取决于 MCU 的接口速度，其最大的数据传输率为 4Mbps。为了省电，在休眠模式和待机模式-I，SPI 的最大传输速率为 1Mbps。

SPI 接口是标准的 SPI 接口见表 7-1，可以使用 MCU 的通用 I/O 口模拟 SPI 接口。CSN 引脚为 0 时，SPI 接口等待执行指令。一次 CSN 引脚由 1 到 0 的变化执行一条指令。在 CSN 引脚由 1 变 0 后可以通过 MISO 来读取状态寄存器的内容。

表 7-1 SPI 接口

引脚名称	I/O 接口方向	SPI 引脚的功能描述
CSN	输入	片选使能，低电平使能
SCK	输入	时钟
MOSI	输入	串行输入
MISO	输出	串行输出

表 7-2 RF 与 MCU 连接引脚说明

接口功能	射频部分的接口名称	射频部分的接口状态	MCU 部分的接口名称	MCU 部分的接口状态
模式片选信号	CE	输入	RA7	输出
SPI 片选信号	CSN	输入	RE2	输出
SPI 时钟信号	SCK	输入	RE1	输出
SPI 数据主端出从端入	MOSI	输入	RA5	输出
SPI 数据主端出从端入	MISO	输出	RA4	输入
中断信号	IRQ	输出	RA3	输入

注：表 7-2 中射频部分的接口状态为默认状态，且不可改变；MCU 部分的接口状态需要通过软件来配置到上表模式，芯片才能正常工作。

7.1 SPI 指令格式

<命令字：由高位到低位（每字节）> <数据字节：低字节到高字节，每一字节高位在前>

表 7-3 SPI 指令格式

命令名称	命令字（二进制）	后带数据（字节数）	操作
R_REGISTER	000A AAAA	1 to 5 低字节在前	读状态寄存器。 AAAAA=5bit 寄存器地址。
W_REGISTER	001A AAAA	1 to 5 低字节在前	写状态寄存器。 AAAAA=5bit 寄存器地址。 仅在休眠和待机模式-I 下执行。

R_RX_PAYLOAD	0110 0001	1 to 32/64 低字节在前	读接收数据，读操作通常由第 0 字节开始，读完过后数据将从 RX FIFO 中删除，接收模式下执行。
W_TX_PAYLOAD	1010 0000	1 to 32/64 低字节在前	写发射数据，写操作通常由 0 字节开始。
FLUSH_TX	1110 0001	0	清 TX FIFO。
FLUSH_RX	1110 0010	0	清 RX FIFO。
REUSE_TX_PL	1110 0011	0	用在 PTX 端，再次使用最后一帧发送的数据并且发送。该命令在刚发送数据并执行 FLUSH_TX 命令后可用。该命令不可以在发送数据的过程中使用。
ACTIVATE	0101 0000	1	用该命令后跟数据 0x73，将激活以下功能： • R_RX_PL_WID • W_TX_PAYLOAD_NOACK • W_ACK_PAYLOAD 该命令仅在休眠模式和待机模式下执行。
DEACTIVATE			用该命令后跟数据 0x8C，将关闭上述功能。
R_RX_PL_WID	0110 0000	0	读 RX FIFO 最顶部 RX-payload 数据宽度。
W_ACK_PAYLOAD	1010 1PPP	1 to 64 低字节在前	Rx 模式可用。 写 PIPE PPP（PPP 的值从 000 到 101）响应 ACK 时同时回传的数据。最多可设置 2 个 ACK 数据包。 同 PIPE 的数据将以先进先出的原则发送。 写操作通常从 0 字节开始。
W_TX_PAYLOAD_NOACK	1011 0000	1 to 32/64 低字节在前	写发射数据，写操作通常由 0 字节开始。TX 模式下执行，使用该命令发送数据不判自动应答。
CE_FSPI_ON	1111 1101	1	SPI 命令使 CE 内部逻辑置 1，用该命令后跟数据 0x00。
CE_FSPI_OFF	1111 1100	1	SPI 命令使 CE 内部逻辑置 0，用该命令后跟数据 0x00。
RST_FSPI_HOLD	0101 0011	1	用该命令后跟数据 0x5A，使得进入复位状态并保持。
RST_FSPI_RELS			用该命令后跟数据 0xA5，使得释放复位状态并开始正常工作。
NOP	1111 1111	0	无操作。

R_REGISTER 和 W_REGISTER 寄存器可能操作单字节或多字节寄存器。当访问多字节寄存器时首先要读/写的是最低字节的高位。对于多字节寄存器可以只写部分字节，没有写的高字节保持原有内容不变。例如：RX_ADDR_P0 寄存器的最低字节可以通过写一个字节给寄存器 RX_ADDR_P0 来改变。

7.2 时序

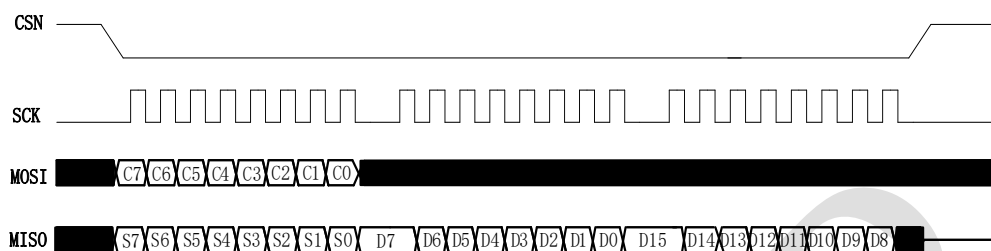


图 7-1 SPI 读操作

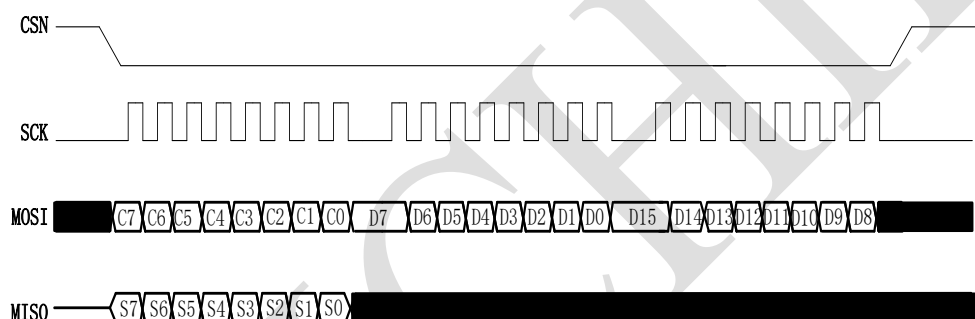


图 7-2 SPI 写操作

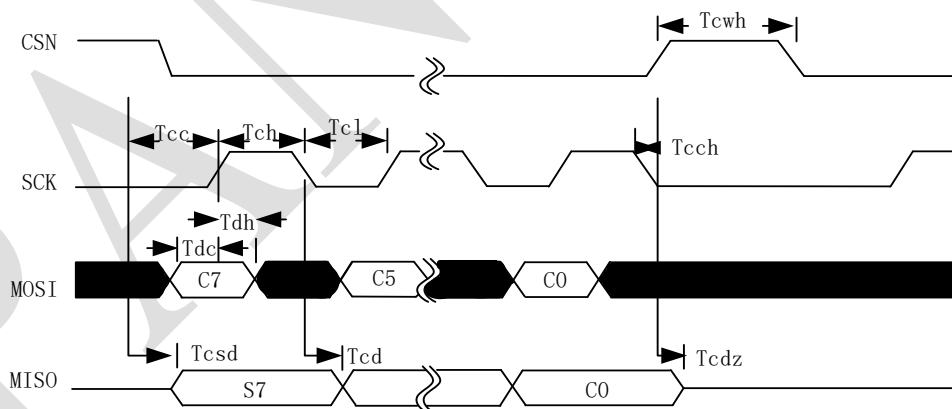


图 7-3 SPI,NOP 操作时序图

表 7-4 SPI 操作参考时间

Symbol	Parameters	Min	Max	Units
Tdc	数据建立时间	15	-	ns
Tdh	数据保持时间	2	-	ns
Tcsd	CSN 信号有效时间	-	40	ns
Tcd	SCK 信号有效时间	-	51	ns
Tcl	SCK 信号低电平时间	38	-	ns
Tch	SCK 信号高电平时间	38	-	ns
Fsck	SCK 信号频率	-	8	MHz
Tr,Tf	SCK 信号上升下降时间	-	110	ns
Tcc	CSN 信号建立时间	2	-	ns
Tcch	CSN 信号保持时间	2	-	ns
Tcwh	CSN 无效时间	49	-	ns
Tcdz	CSN 信号高阻抗	-	40	ns

注：表 7-4 的参数可根据选择的 MCU 进行调整。

图 7-1~图 7-3 和表 7-3 给出了 SPI 操作及时序。在图中用到了下面的符号：

Ci 表示 SPI 指令位

Si 表示状态寄存器位

Di 表示数据位（备注：由低字节到高字节，每个字节中高位在前）

其中： $i = 1, 2, 3, \dots, n$ 。

8 控制寄存器

可以通过 SPI 读写操作表 8-1 中的寄存器，来配置和控制 PAN2010 芯片。

表 8-1 控制寄存器（地址打*的寄存器在使用中需要修改）

地址 (hex)	寄存器	BIT	复位后的默认值	读写	说明
00*	CONFIG	-	-	-	工作寄存器
	EN_PM	7	0	R/W	进入 STB3 模式（前提 PWR_UP=1）： 1：进入 STB3 0：进入 STB1 （在 STB3 模式下必须等待 50us 以上，才能跳转其它工作状态）
	MASK_RX_DR	6	0	R/W	接收数据成功的中断上报使能位： 1：中断不反映到 IRQ 引脚 0：RX_DR 中断反映到 IRQ 引脚
	MASK_TX_DS	5	0	R/W	发送数据成功的中断上报使能位： 1：中断不反映到 IRQ 引脚 0：TX_DS 中断反映到 IRQ 引脚
	MASK_MAX_RT	4	0	R/W	发送失败并达到最大传输次数的中断上报使能位： 1：中断不反映到 IRQ 引脚 0：MAX_RT 中断反映到 IRQ 引脚
	EN_CRC	3	1	R/W	CRC 使能位： 1：CRC 使能，2byte 0：CRC 不使能，并且不判 CRC 校验
	N/A	2	0	R/W	保留，需要置 1。
	PWR_UP	1	0	R/W	芯片使能位： 1：POWER_UP 0：POWER_DOWN
	PRIM_RX	0	0	R/W	RX/TX 控制位： 1：PRX 0：PTX
01	EN_AA Enhanced Burst	-	-	-	接收通道的自动应答使能（接收端的 EN_AA 不为 0X00 时，为增强模式）。
	Reserved	7:6	00	R/W	Only 00 allowed
	ENAA_P5	5	0	R/W	使能 pipe5 自动应答
	ENAA_P4	4	0	R/W	使能 pipe4 自动应答
	ENAA_P3	3	0	R/W	使能 pipe3 自动应答
	ENAA_P2	2	0	R/W	使能 pipe2 自动应答
	ENAA_P1	1	0	R/W	使能 pipe1 自动应答
	ENAA_P0	0	1	R/W	使能 pipe0 自动应答

02	EN_RXADDR	-	-	-	使能接收通道
	Reserved	7:6	00	R/W	Only 00 allowed
	ERX_P5	5	0	R/W	使能 data pipe 5
	ERX_P4	4	0	R/W	使能 data pipe 4
	ERX_P3	3	0	R/W	使能 data pipe 3
	ERX_P2	2	0	R/W	使能 data pipe 2
	ERX_P1	1	0	R/W	使能 data pipe 1
	ERX_P0	0	1	R/W	使能 data pipe 0
03	SETUP_AW	-	-	-	地址宽度设置
	Reserved	7:2	000000	R/W	Only 000000 allowed
	AW	1:0	11	R/W	RX/TX 地址宽度: 00: 无效 01: 3 字节 10: 4 字节 11: 5 字节 如果地址宽度设置低于 5 字节, 地址使用低字节。
04	SETUP_RETR	-	-	-	自动传输设置
	ARD	7:4	0000	R/W	自动传输延时: 0000 :250μs 0001 :500μs 0010 :750μs 1111: 4000μs
	ARC	3:0	0011	R/W	自动传输次数设置: 0000: 普通模式 0001~1111: 增强模式 0001: 增强 1 次传输 0002: 增强 2 次传输 1111: 增强 15 次传输
05	RF_CH	-	-	-	通信频道设置
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RF_CH	6:0	1001110	R/W	设置使用频道为 Channel=RF_CH + 2400
06*	RF_SETUP	-	-	-	通信参数配置
	RF_DR	7:6	00	R/W	数据速率: 01: 2Mbps 00: 1Mbps 11: 250kbps 10: 保留
	PA_GC	5:3	111	R/W	PA 的 driver 级输出幅度, 可以调节发

					射功率大小： 111：幅度大 000：幅度小
	PA_PWR	2:0	111	R/W	PA 的输出级功率选择，可以调节发射功率大小： 111：输出功率大 000：输出功率小
07	STATUS	-	-	-	状态寄存器
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_DR	6	0	R/W	RX FIFO 接收数据中断位，在新数据被接收并到达 RX FIFO 时产生中断。写 1 清中断。
	TX_DS	5	0	R/W	TX FIFO 发送数据成功中断位，在不带自动重传模式下，数据发送完成后产生中断；在带自动重传模式下，仅在发送端收到 ACK 信号后才会将该位置高。写 1 清中断。
	MAX_RT	4	0	R/W	发送达到最大传输次数未成功中断位。写 1 清中断，产生该中断后，继续进行通信必须先清该中断。
	RX_P_NO	3:1	111	R	可从 RX_FIFO 读取的 pipe 号： 000-101：pipe 号 110：Not Used 111：RX_FIFO 空
	TX_FULL	0	0	R	TX FIFO 满标志： 1：TX FIFO 满 0：TX FIFO 未滿可用
08	OBSERVE_TX	-	-	-	传输状态寄存器
	PLOS_CNT	7:4	0	R	丢包计数器，该计数器达到最大值 15 时将停止计数，该计数器在写 RF_CH 时被复位，未复位该值时可以继续进行通信。
	ARC_CNT	3:0	0	R	自动重传的传输次数计数器传输加一次，ARC_CNT 加一；在 ARC_CNT 达到 ARC 限定值时，视为丢包，并将 PLOS_CNT 加一；当新数据写入 TX FIFO 时该计数器复位。
09*	DATAOUT	-	-	-	数据读取寄存器（前提 DATAOUT_SEL=0）
	ANADATA7	7	0	R	接收机实时 RSSI 值的第 3 位（最高位）（测试用）

	ANADATA6	6	0	R	接收机实时 RSSI 值的第 2 位(测试用)
	ANADATA5	5	0	R	接收机实时 RSSI 值的第 1 位(测试用)
	ANADATA4	4	0	R	接收机实时 RSSI 值的第 0 位(测试用)
	ANADATA3	3	0	R	接收机成功收包的 RSSI 值的第 3 位(最高位)
	ANADATA2	2	0	R	接收机成功接收包的 RSSI 值的第 2 位
	ANADATA1	1	0	R	接收机成功接收包的 RSSI 值的第 1 位
	ANADATA0	0	0	R	接收机成功接收包的 RSSI 值的第 0 位
0A	RX_ADDR_P0	39:0	0xE7E7E7E7E7	R/W	data pipe 0 的接收地址, 最长 5 字节。 (由低字开始写。地址长度由 SETUP_AW 定义)。
0B	RX_ADDR_P1	39:0	0xC2C2C2C2C2	R/W	data pipe 1 的接收地址, 最长 5 字节。 (由低字开始写。地址长度由 SETUP_AW 定义)。
0C	RX_ADDR_P2	7:0	0xC3	R/W	data pipe 2 的接收地址, 仅最低位, 高位等于 RX_ADDR_P1[39:8]。
0D	RX_ADDR_P3	7:0	0xC4	R/W	data pipe 3 的接收地址, 仅最低位, 高位等于 RX_ADDR_P1[39:8]。
0E	RX_ADDR_P4	7:0	0xC5	R/W	data pipe 4 的接收地址, 仅最低位, 高位等于 RX_ADDR_P1[39:8]。
0F	RX_ADDR_P5	7:0	0xC6	R/W	data pipe 5 的接收地址, 仅最低位, 高位等于 RX_ADDR_P1[39:8]。
10	TX_ADDR	39:0	0xE7E7E7E7E7	R/W	发送端地址(由低字节开始写), 只能在配置为 PTX 模式的芯片中使用, 需要设置 RX_ADDR_P0 等于该地址以便接收 ACK 自动应答。
11	RX_PW_P0	-	-	-	data pipe 0 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P0	6:0	0000000	R/W	data pipe 0 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1 = 1 byte ... 32/64 = 32/64bytes
12	RX_PW_P1	-	-	-	data pipe 1 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P1	6:0	0000000	R/W	data pipe 1 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1 = 1 byte ... 32/64 = 32/64 bytes

13	RX_PW_P2	-	-	-	data pipe 2 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P2	6:0	0000000	R/W	data pipe 2 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1: 1 byte ... 32/64: 32/64 bytes
14	RX_PW_P3	-	-	-	data pipe 3 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P3	6:0	0000000	R/W	data pipe 3 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1: 1 byte ... 32/64: 32/64 bytes
15	RX_PW_P4	-	-	-	data pipe 4 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P4	6:0	0000000	R/W	data pipe 4 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1: 1 byte ... 32/64: 32/64 bytes
16	RX_PW_P5	-	-	-	data pipe 5 中的 RX payload 的数据长度
	Reserved	7	0	R/W	Only 0 allowed
	RX_PW_P5	6:0	0000000	R/W	data pipe 5 中的 RX payload 的数据长度 (1 到 32/64 字节): 0: 该 Pipe 未用 1: 1 byte ... 32/64: 32/64 bytes
17*	FIFO_STATUS	-	-	-	FIFO 状态寄存器
	N/A	7	0	R	保留
	TX_REUSE	6	0	R	调用上一帧数据发送的指示位, 在使用 REUSE_TX_PL 命令后, 该位为 1, 重传上一次发送中最后一帧数据。 该位可以由命令 W_TX_PAYLOAD、W_TX_PAYLOAD_NOACK、DEACTIVATE、FLUSH TX 进行复位操作。
	TX_FULL	5	0	R	TX FIFO 满标志位: 1: TX FIFO 满 0: TX FIFO 可用

	TX_EMPTY	4	1	R	TX FIFO 空标志位: 1: TX FIFO 空 0: TX FIFO 有数据
	N/A	3	0	R	保留
	N/A	2	0	R	保留
	RX_FULL	1	0	R	RX FIFO 满标志位: 1: RX FIFO 满 0: RX FIFO 可用
	RX_EMPTY	0	1	R	RX FIFO 空标志位: 1: RX FIFO 空 0: RX FIFO 有数据
N/A	TX_PLD	255:0	X	W	TX 发送数据,通过 SPI 命令写入 TX 数据, 数据被存放在 2 级 32 字节或 1 级 64 字节 FIFO 中。
N/A	RX_PLD	255:0	X	R	RX 接收数据, 通过 SPI 命令读出 RX 数据, 数据被存放在 2 级 32 字节或 1 级 64 字节 FIFO 中, 所有 RX PIPE 共享同一个 FIFO。
19*	DEMOCAL	7:0	-	-	调制解调参数寄存器 (可由方案需要来配置)。
	CHIP	7	0	R/W	设置芯片是否进入测试模式: 1: 进入测试模式 0: 退出测试模式
	CARR	6:5	00	R/W	设置芯片是否进入载波测试模式: 11: 进入单载波测试模式, 且 CHIP 置 1 00: 退出单载波模式
	GAUS_CAL	4:1	0111	R/W	高斯滤波器输出到 DAC 的信号幅度调整, 该输出信号大小是发射调制频偏大小的决定因素之一: 1111: 幅度较小 1000: 幅度中等 0000: 幅度较大
	Scramble_en	0	1	R/W	扰码功能是否使能, 开启扰码功能可以对于待发送的数据进行白化操作, 从而减少长 1 长 0 数据, 使能扰码功能需要收发两端进行相同配置: 1: 使能扰码 0: 关闭扰码
1A*	RF_CAL2	47:0	-	-	补充射频寄存器 (一般使用默认值)。
	IVCO_SEL<1:0>	47:46	01	R/W	VCO 的偏置电流选择:

				00: IBG 0uA + IPTAT 55uA = 55uA 01: IBG 9uA + IPTAT 44uA = 53uA 10: IBG 18uA + IPTAT 33uA = 51uA 11: IBG 27uA + IPTAT 22uA = 49uA
BW_500K	45	0	R/W	滤波器带宽选择: 0: 窄带宽 1: 宽带宽
GC_500K	44	1	R/W	滤波器增益选择: 0: 低增益 1: 高增益
NC	43:39	00000	R/W	Reserved
PA_ramp_sel	38:37	01	R/W	选择 PA ramp up 的方式: 00: No ramp up 01: 4us ramp each step 10: 从半电流开始 ramp 11: 2us ramp each step
TX_VCO_BIAS<2: 0>	36:34	110	R/W	VCO 电流设置: 000: 900uA 001: 1050uA 010: 1200uA 011: 1350uA 100: 1500uA 101: 1650uA 110: 1800uA 111: 1950uA
NC	33	1	R/W	Reserved
BPF_CTRL_BW	32	0	R/W	接收中频滤波器的 1dB 带宽选择: 1: $\times 1$ 0: $\times 0.85$
BPF_CTRL_GAIN	31	1	R/W	接收中频滤波器增益控制: 1: 5dB 0: 19dB
VCobuf_IC	30:29	01	R/W	VCO 驱动 MIXH 的驱动器电流选择: 00: 600uA 01: 800uA 10: 1mA 11: 1.2mA
VCO_CT	28:27	01	R/W	VCO 负载添加电容选择: 00: 电容少, VCO 频率高 11: 电容多, VCO 频率低
CAL_VREF_SEL	26	1	R/W	VCO 自动校正参考电压选择: 1: 1.15V 0: 1.25V

SPI_CAL_EN	25	0	R/W	VCO 单次触发自动校正过程，每次该位从 0 置 1 的过程都会触发一次 VCO 自动校正过程；此外，在改变工作频道和从待机进入收发状态下，也会触发 VCO 自动校正过程。
PREAMP_CTM	24:22	011	R/W	PA 的 driver 级的负载电容选择： 000: 399fF 100: 171fF 111: 0fF
DA_LPF_BW	21	1	R/W	DAC 的滤波带宽选择： 1: 宽带 0: 窄带
RX_CTM	20:19	01	R/W	LNA 的谐振频率（负载电容）选择： 00: 2.45GHz 01: 2.52GHz 10: 2.59GHz 11: 2.66GHz
RCCAL_EN	18	1	R/W	接收带通滤波器的自动校正使能： 1: 使能 0: 不使能
EN_VCO_CAL	17	1	R/W	VCO 自动校正使能位： 1: 使能 0: 不使能
PRE_BC	16:14	100	R/W	预分频器直流电流选择： 000: $\times 1$ 001&010: $\times 1.5$ 100&011: $\times 2$ 101&110: $\times 2.5$ 111: $\times 3$
VCO_CODE_IN	13:10	1000	R/W	VCO 频段选择位，仅在 EN_VCO_CAL 为 0 时有效： 1111: 高频段 0000: 低频段
RCCAL_IN	9:4	010100	R/W	接收带通滤波器中频校正位设置，仅在 RCCAL_EN 为 0 时有效： 111111: 中频中心频率低 000000: 中频中心频率高
CPSEL	3:2	01	R/W	锁相环电荷泵电流设置： RX TX 00: 26uA 26uA 01: 26uA 52uA 10: 52uA 78uA 11: 78uA 104uA

1B	DATAOUT_SEL	1	0	R/W	数据读取选择位，置 0。
	RSSI_SEL	0	1	R/W	RSSI 信号采样点选择： 1: 采样信号经过滤波器 0: 采样信号不经滤波器（测试用）
	DEM_CAL2	23:0	-	-	补充解调参数寄存器（一般使用默认值）。
	PIN	23:21	000	R/W	设置芯片进入测试模式后的输出 PIN（MISO 引脚/IRQ 引脚）： 000（且 CHIP 为 0）为工作模式，作数据输出和中断输出 000（且 CHIP 为 1）为测试灵敏度模式，作解调数据和时钟输出 110（且 CHIP 为 1）为测试接收模式，作 limit I 和 Q 两路输出
	EN_RX	20	0	R/W	接收通道是否与锁相环同时开启： 1: 同时打开 0: 分时打开
	DELAY1	19	0	R/W	锁相环开环是否使能，锁相环使能开环状态可以作为发射的载波漂移测试： 1: 锁相环使能开环 0: 锁相环开环受状态机控制
	DELAY0	18	0	R/W	解调器是否叠加收报的初始偏移量，解调器不叠加初始偏移量可作为接收灵敏度测试： 1: 不叠加初始偏移量 0: 叠加初始频偏，接收状态下可以抵消由于中心频偏引起的误码
	TH1	17	1	R/W	在待机模式-II 下，LDO（除 DVDD 的 LDO 外）是否使能，在测试模式下，测试发射单载波和接收灵敏度时该位置 1: 使能 0: 不使能
	PTH	16:13	0110	R/W	接收机数字解调器前导码相关阈值设置，24 位前导码的相关阈值=PTH+16: 1000: 24 位 0110: 22 位 0000: 16 位
	SYNC_SEL	12	1	R/W	接收机数字解调器的 4 倍采样，取几点相关上计算该位数据正确： 1: 3bit 0: 2bit
	DECOD_INV	11	1	R/W	前导码是否按位取反，一般置 1 使能该

					功能需要收发两端进行： 1：不按位取反 0：按位取反
	GAIN1	10:7	1110	R/W	解调器的数据中心值调整环路的基准波形的幅度，置 1110。
	GAIN2	6:1	000101	R/W	解调器的数据中心值调整环路的根据基准波形的调整速度，置 000101。
	AGGRESSIVE	0	1	R/W	解调器的码率同步单元的速度选择： 1：大步长调整，速度快 0：小步长调整，速度慢
1C	DYNPD	-	-	-	使能动态 PAYLOAD 长度
	Reserved	7:6	00	R/W	Only 00 allowed
	DPL_P5	5	0	R/W	使能 PIPE 5 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P5)
	DPL_P4	4	0	R/W	使能 PIPE 4 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P4)
	DPL_P3	3	0	R/W	使能 PIPE 3 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P3)
	DPL_P2	2	0	R/W	使能 PIPE 2 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P2)
	DPL_P1	1	0	R/W	使能 PIPE 1 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P1)
	DPL_P0	0	0	R/W	使能 PIPE 0 动态 PAYLOAD 长度(需要 EN_DPL 和 ENAA_P0)
1D*	FEATURE	7:0	-	R/W	特征寄存器
	Reserved	7	0	R/W	Only 00 allowed
	MUX_PA_IRQ	6	0	R/W	选择 IRQ 信号输出还是 EN_PA 信号输出到 PIN： 0：IRQ 信号输出到 PIN 1：EN_PA 信号输出到 PIN
	CE_SEL	5	0	R/W	使能 CE 用命令方式开启： 0：CE 由 CE 的引脚控制 1：CE 由命令方式控制
	DATA_LEN_SEL	4:3	00	R/W	数据长度选择： 11：64byte（512bit）模式 00：32byte（256bit）模式
	EN_DPL	2	0	R/W	使能动态 PAYLOAD 长度
	EN_ACK_PAY	1	0	R/W	使能 ACK 带 PAYLOAD
	EN_NOACK	0	0	R/W	使能 W_TX_PAYLOAD_NOACK 命令
1E*	RF_CAL	23:0		R/W	射频参数寄存器（可由方案需要来配置）
	OSC_IC	23	0	R/W	OSC 的激励电流选择：

				1: ×1 0: ×0.75
DA_VREF_MB	22:20	101	R/W	DAC 的比较电路的正端参考电压，正端参考电压较大，DAC 输出幅度较大： 111: 正端参考电压较大 000: 正端参考电压较小
DA_VREF_LB	19:17	110	R/W	DAC 的比较电路的负端参考电压，负端参考电压较大，DAC 输出幅度较小： 111: 负端参考电压较小 000: 负端参考电压较大
DA_LPF_CTRL	16	1	R/W	DAC 的输出幅度控制位： 1: 输出幅度×0.8 倍 0: 输出幅度×0.5 倍
RSSI_EN	15	0	R/W	RSSI 使能位： 1: RSSI 使能 0: RSSI 不使能
RSSI_Gain_CTR	14:13	01	R/W	RSSI 的信号增益衰减的选择位： 00: 不衰减 01: -6dB 10: -12dB 11: -18dB
MIXL_GC	12	1	R/W	接收 MIXL 的增益选择： 1: 14dB 0: 8dB
POWPA_CTM<1:0 >	11:10	11	R/W	PA 输出级的谐振电容选择： 00: 大电容，谐振频点低 01: ... 10: ... 11: 小电容，谐振频点高
LNA_GC	9:8	11	R/W	LNA 增益选择： 11: 17dB 10: 11dB 01: 5.4dB 00: -0.4dB
RX_VCO_BIAS<2:0>	7:5	111	R/W	RX 的 VCO 电流设置： 000: 900uA 001: 1050uA 010: 1200uA 011: 1350uA 100: 1500uA 101: 1650uA 110: 1800uA 111: 1950uA

	RES_SEL	4:3	10	-	芯片偏置电流的负载选择: 00: 26kR 01: 24kR 10: 22kR 11: 20kR
	LNA_HCURR	2	1	R/W	设置 LNA 高电流使能: 1: 高电流 0: 低电流
	MIXL_BC	1	1	R/W	接收 MIXL 电流选择: 1: $\times 1$ 0: $\times 0.5$
	IB_BPF_TRIM	0	0	R/W	接收带通滤波器的电流选择: 1: $\times 1$ 0: $\times 0.5$
1F*	BB_CAL	7:0 15:8 23:16 31:24 39:32	-	R/W	数字基带参数寄存器（一般使用默认值）。
	Reserved	39:32	01000110	R/W	Only 0X01000110 allowed
	INVERTER	31	1	R/W	进入 RX_block 前是否取反 RX 通路数据: 1: 取反 0: 保持不变
	DAC_MODE	30	0	R/W	dac_out[5:0] 是否需要取反输出， dac_out[5:0]为 DAC 数据输入端: 1:dac_out[5:0] \leq [0:5] 0:dac_out[5:0] \leq [5:0]
	DAC_BASAL	29:24	011100	R/W	预发送阶段的 DAC 数据输入的初始值
	TRX_TIME	23:21	011	R/W	锁相环开环到开始发射数据的时间间隔，时间长度计算: $TRX_TIME \times 8 + 7.5$ ，单位为 us。
	EX_PA_TIME	20:16	00111	R/W	发射锁相环使能到 PA 使能的时间间隔，时间长度计算: $EX_PA_TIME \times 16$ ，单位为 us。
	TX_SETUP_TIME	15:11	01101	R/W	发射 PA 使能到锁相环开环的时间间隔，时间长度计算: $TX_SETUP_TIME \times 16$ ，单位为 us。
	RX_SETUP_TIME	10:6	10100	R/W	RX 射频通路锁相环稳定时间，时间长度计算: $RX_SETUP_TIME \times 16$ ，单位为 us。
	RX_ACK_TIME	5:0	001010	R/W	PTX 转为接收模式后等待 ACK 的最长时间，超出该时间则认为本次传输失败

					败， 2Mbps 模式下的时间长度计算： $RX_ACK_TIME \times 16$ ，单位为 us。 1Mbps 模式下的时间长度计算： $RX_ACK_TIME \times 32$ ，单位为 us。 250kbps 模式下的时间计算： $RX_ACK_TIME \times 128$ ，单位为 us。
--	--	--	--	--	--

注 1：表 8-1 的配置为 0X1B、0X1F 寄存器的默认值可以工作；0X19、0X1A、0X1E 寄存器为需要配置的寄存器。

注 2：当访问多字节寄存器/地址/数据时，读/写顺序为低字节在前高字节在后。单个字节内部高 bit 在前低 bit 在后。

9 数据包格式描述

9.1 普通模式的数据包形式

普通模式的数据包格式如表 9-1 所示，组帧方式 I。

表 9-1 普通模式的数据包形式

前导码 (3 字节)	地址 (3~5 字节)	数据 (1~32/64 字节)	CRC 校验 (0/2 字节)
---------------	----------------	--------------------	--------------------

表 9-1 中地址和数据部分可以选择扰码方式，根据使能/关闭扰码配置位。

9.2 增强模式的数据包形式

增强模式的数据包格式如表 9-2 所示，组帧方式 II。

表 9-2 增强模式的数据包形式

前导码 (3 字节)	地址 (3 字节)	标识 (10bit)			数据 (0~32/64 字节)	CRC 校验 (0/2 字节)
		数据长度标识 (7bit)	PID 标识 (2bit)	NO_ACK 标识 (1bit)		

表 9-2 中地址、标识和数据部分可以选择扰码方式，根据使能/关闭扰码配置位。

9.3 增强模式的 ACK 包形式

增强模式的 ACK 包格式如表 9-3 所示，组帧方式 III。

表 9-3 增强模式的数据包形式

前导码 (3 字节)	地址 (3~5 字节)	标识 (10bit)			CRC 校验 (0/2 字节)
		数据长度标识 (7bit)	PID 标识 (2bit)	NO_ACK 标识 (1bit)	

表 9-3 中地址和标识部分需要选择与 PTX 相同的使能/关闭扰码方式。

10 MCU寄存器

10.1 性能特性

- 内存
 - 通用RAM: 176×8Bit
 - OTP: 4K×16Bit
- 8级堆栈缓存器
- 简洁实用的指令系统(68条指令)
- 内置低压侦测电路
- 中断源
 - 3个定时中断
 - RB口电平变化中断
 - 其它外设中断
- 工作电压范围
 - 2.2V~3.3V
- 工作温度范围: -40°C~85°C
- 一种振荡方式, 内部RC振荡: 设计频率8MHz
- 指令周期(单指令或双指令)
- 内置WDT定时器
- 查表功能
- 定时器
 - 8位定时器TIMER0, TIMER2
 - 16位定时器TIMER1

The block diagram illustrates the internal architecture of the ATmega16 microcontroller. Key components include:

- Memory:** 4096X16 Program Memory and 176X8 Data Memory.
- Registers:** PC (Program Counter), Stack (Stack1 to Stack8), Instruction Register, Fsr Register, and ACC (Accumulator).
- Control and Timing:** Instruction Decode and Control, Timing Generation (connected to OSC), and a central control block containing Device Reset/Timer, Power-on Reset, and Watchdog/Timer.
- Processing:** ALU (Arithmetic Logic Unit) and Mu (Multiplier/Divider Unit).
- Peripherals:** AD (Analog-to-Digital Converter), TIMER0, TIMER1, TIMER2, I/O PORT, and PWM1/P (Pulse Width Modulation).
- Power:** VDD, GND connections.

The diagram shows the interconnections between these components, such as data flow from memory to registers, control signals from the central control block, and data exchange with peripherals.

图 10-1 MCU 系统结构框图

系统配置寄存器（CONFIG）是 MCU 初始条件的 OTP 选项。它只能被烧写器烧写，用户不能访问及操作。它包含了以下内容：

- 1) OSC(振荡方式选择)
 - INTRC: 内部 RC 振荡
- 2) WDT(看门狗定时器)
 - ENABLE: 打开看门狗定时器
 - DISABLE: 关闭看门狗定时器
- 3) PROTECT(加密)
 - DISABLE: OTP 代码不加密

- ENABLE: OTP 代码加密, 加密后读出来的值将不确定
- 4) LVR_SEL(低压侦测电压选择)
 - 1.8V
 - 2.5V

10.4 在线串行编程

可在最终应用电路中对单片机进行串行编程。编程可以简单地通过以下 5 根线完成:

- 电源线 VDD
- 接地线 GND
- 数据线 DAT
- 时钟线 CLK
- VPP

用户可使用未编程的器件制造电路板, 而仅在产品交付前才对单片机进行编程。从而可以将最新版本的固件或者定制固件烧写到单片机中。

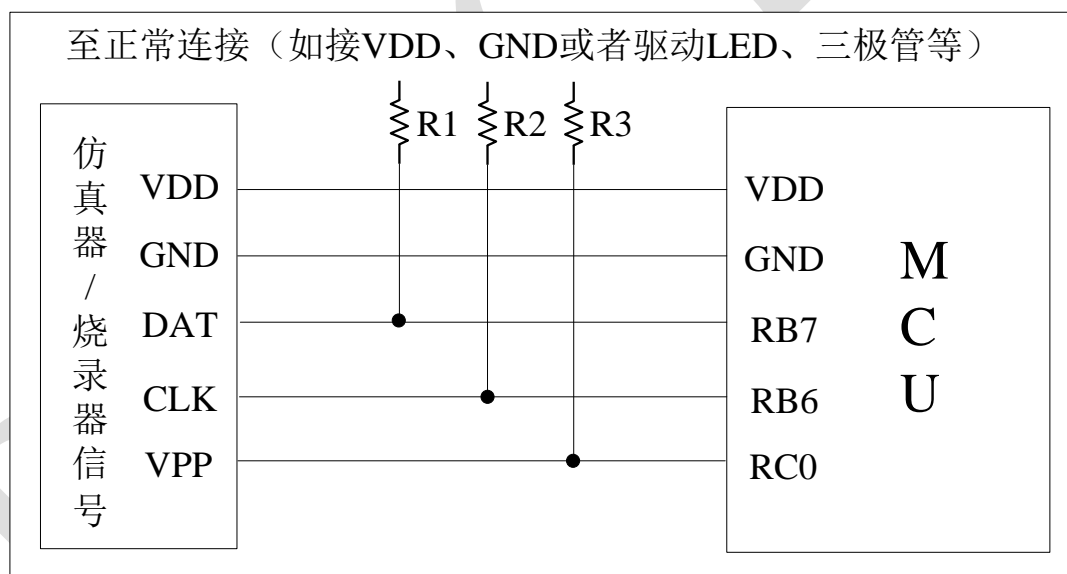


图 10-2 典型的在线串行编程连接方

图 10-2 中, R1、R2 为电气隔离器件, 常以电阻代替, 其阻值如下: $R1 \geq 4.7K$, $R2 \geq 4.7K$, $R3 \geq 30K$ 。VPP 口最好加滤波电容, 建议为 0.1uF 的瓷片电容。

11 中央处理器(CPU)

11.1 内存

11.1.1 程序内存

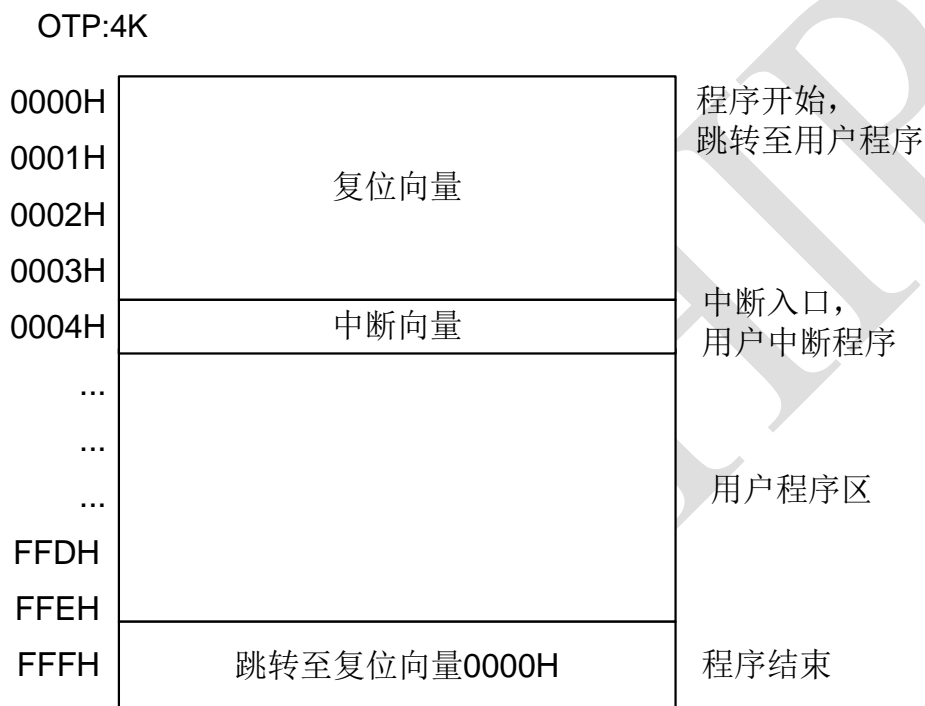


图 11-1 PAN2010 芯片程序存储器空间

11.1.1.1 复位向量(0000H)

单片机具有一个字长的系统复位向量（0000H）。具有以下三种复位方式：

- 上电复位
- 看门狗复位
- 低压复位（LVR）

发生上述任一种复位后，程序将从 0000H 处重新开始执行，系统寄存器也都将恢复为默认值。根据 STATUS 寄存器中的 PD 和 TO 标志位的内容可以判断系统复位方式。下面一段程序演示了如何定义 ROM 中的复位向量。

例：定义复位向量

```

ORG          0000H          ;系统复位向量
JP          START
ORG          0010H          ;用户程序起始
START:
...                          ;用户程序
    
```

```
...
END                                ;程序结束
```

11.1.1.2 中断向量

中断向量地址为 0004H。一旦有中断响应，程序计数器 PC 的当前值就会存入堆栈缓存器并跳转到 0004H 开始执行中断服务程序。所有中断都会进入 0004H 这个中断向量，具体执行哪个中断将由用户根据中断请求标志位寄存器的位决定。下面的示例程序说明了如何编写中断服务程序。

例：定义中断向量，中断程序放在用户程序之后。

```

ORG      0000H                    ;系统复位向量
JP       START
ORG      0004H                    ;用户程序起始
INT_START:
CALL     PUSH                     ;保存 ACC 跟 STATUS
...
...                               ;用户中断程序
...
INT_BACK:
CALL     POP                      ;返回 ACC 跟 STATUS
RETI     ;中断返回

START:
...
...                               ;用户程序
...
END      ;程序结束
```

注：由于单片机并未提供专门的出栈、压栈指令，故用户需自己保护中断现场。

例：中断入口保护现场。

```

PUSH:
LD       ACC_BAK,A               ;保存 ACC 至自定义寄存器 ACC_BAK
SWAPA    STATUS                  ;状态寄存器 STATUS 高低半字节互换
LD       STATUS_BAK,A            ;保存至自定义寄存器 STATUS_BAK
RET      ;返回
```

例：中断出口恢复现场。

```

POP:
SWAPA    STATUS_BAK              ;将保存至 STATUS_BAK 的数据高低半字节互换给 ACC
LD       STATUS,A                ;将 ACC 的值给状态寄存器 STATUS
SWAPR    ACC_BAK                 ;将保存至 ACC_BAK 的数据高低半字节互换
SWAPA    ACC_BAK                 ;将保存至 ACC_BAK 的数据高低半字节互换给 ACC
RET      ;返回
```

11.1.1.3 查表

芯片具有查表功能，ROM 空间的任何地址都可做为查表使用。

相关指令：

- TABLE[R]把表格内容的低字节送给寄存器 R，高字节送到寄存器 TABLE_DATAH。
- TABLEA 把表格内容的低字节送给累加器 ACC，高字节送到寄存器 TABLE_DATAH。

相关寄存器：

- TABLE_SPH 可读写寄存器，用来指明表格高 5 位地址。
- TABLE_SPL 可读写寄存器，用来指明表格低 8 位地址。
- TABLE_DATAH 只读寄存器，存放表格高字节内容。

注：在查表之前要先把表格地址写入 TABLE_SPH 和 TABLE_SPL 中。如果主程序和中断服务程序都用到查表指令，主程序中的 TABLE_SPH 的值可能会因为中断中执行的查表指令而发生变化，产生错误。也就是说要避免在主程序和中断服务程序中都使用查表指令。但如果必须这样做的话，我们可以在查表指令前先将中断禁止，在查表结束后再开放中断，以避免发生错误。

下面例子给出了如何在程序中调用表格。

```

...                               ;上接用户程序
LDIA          02H                 ;表格低位地址
LD            TABLE_SPL,A
LDIA          06H                 ;表格高位地址
LD            TABLE_SPH,A
TABLE         R01                 ;表格指令，将表格低 8 位(56H)给自定义寄存器 R01
LD            A,TABLE_DATAH       ;将查表结果的高 8 位(34H)给累加器 ACC
LD            R02,A               ;将 ACC 值(34H)给自定义寄存器 R02
...                               ;用户程序

ORG           0600H               ;表格起始地址
DW            1234H               ;0600H 地址表格内容
DW            2345H               ;0601H 地址表格内容
DW            3456H               ;0602H 地址表格内容
DW            0000H               ;0603H 地址表格内容

```

11.1.1.4 跳转表

跳转表能够实现多地址跳转功能。由于 PCL 和 ACC 的值相加即可得到新的 PCL，因此，可以通过对 PCL 加上不同的 ACC 值来实现多地址跳转。ACC 值若为 n，PCL+ACC 即表示当前地址加 n，执行完当前指令后 PCL 值还会自加 1，可参考以下范例。如果 PCL+ACC 后发生溢出，PC 不会自动进位，故编写程序时应注意。这样，用户就可以通过修改 ACC 的值轻松实现多地址的跳转。

PCLATH 为 PC 高位缓冲寄存器，对 PCL 操作时，必须先对 PCLATH 进行赋值。

例：正确的多地址跳转程序示例。

OTP 地址

	LDIA	01H	
	LD	PCLATH,A	;必须对 PCLATH 进行赋值
	...		
0110H:	ADDR	PCL	;ACC+PCL
0111H:	JP	LOOP1	;ACC=0, 跳转至 LOOP1
0112H:	JP	LOOP2	;ACC=1, 跳转至 LOOP2
0113H:	JP	LOOP3	;ACC=2, 跳转至 LOOP3
0114H:	JP	LOOP4	;ACC=3, 跳转至 LOOP4
0115H:	JP	LOOP5	;ACC=4, 跳转至 LOOP5
0116H:	JP	LOOP6	;ACC=5, 跳转至 LOOP6

例：错误的多地址跳转程序示例。

OTP 地址

	CLR	PCLATH	
	...		
00FCH:	ADDR	PCL	;ACC+PCL
00FDH:	JP	LOOP1	;ACC=0, 跳转至 LOOP1
00FEH:	JP	LOOP2	;ACC=1, 跳转至 LOOP2
00FFH:	JP	LOOP3	;ACC=2, 跳转至 LOOP3
0100H:	JP	LOOP4	;ACC=3, 跳转至 0000H 地址
0101H:	JP	LOOP5	;ACC=4, 跳转至 0001H 地址
0102H:	JP	LOOP6	;ACC=5, 跳转至 0002H 地址

注：由于 PCL 溢出不会自动向高位进位，故在利用 PCL 作多地址跳转时，一定要注意该段程序一定不能放在 OTP 空间的分页处。

11.1.2 数据存储器

地址	地址	地址	地址
INDF 00H	INDF 80H	INDF 100H	INDF 180H
TMR0 01H	OPTION_REG 81H	TMR0 101H	OPTION_REG 181H
PCL 02H	PCL 82H	PCL 102H	PCL 182H
STATUS 03H	STATUS 83H	STATUS 103H	STATUS 183H
FSR 04H	FSR 84H	FSR 104H	FSR 184H
PORTA 05H	TRISA 85H	WDTCN 105H	----- 185H
PORTB 06H	TRISB 86H	PORTB 106H	TRISB 186H
PORTC 07H	TRISC 87H	----- 107H	----- 187H
----- 08H	----- 88H	----- 108H	----- 188H
PORTE 09H	TRISE 89H	----- 109H	----- 189H
PCLATH 0AH	PCLATH 8AH	PCLATH 10AH	PCLATH 18AH
INTCON 0BH	INTCON 8BH	INTCON 10BH	INTCON 18BH
PIR1 0CH	PIE1 8CH	----- 10CH	----- 18CH
----- 0DH	----- 8DH	----- 10DH	----- 18DH

TMR1L	0EH	----	8EH	----	10EH	WPUA	18EH
TMR1H	0FH	OSCCON	8FH	----	10FH	WPUC	18FH
T1CON	10H	OSCTUNE	90H	TABLE_SPH	110H	----	190H
TMR2	11H	----	91H	TABLE_SPL	111H	----	191H
T2CON	12H	PR2	92H	TABLE_DATAH	112H	----	192H
----	13H	----	93H	----	113H	----	193H
----	14H	----	94H	----	114H	----	194H
CCPR1L	15H	WPUB	95H	----	115H	----	195H
CCPR1H	16H	IOCB	96H	----	116H	----	196H
CCP1CON	17H	----	97H	----	117H	----	197H
----	18H	----	98H	----	118H	----	198H
----	19H	----	99H	----	119H		199H
----	1AH	----	9AH	WPUE	11AH		19AH
CCPR2L	1BH	----	9BH	----	11BH		19BH
CCPR2H	1CH	----	9CH	----	11CH	----	19CH
CCP2CON	1DH	----	9DH	----	11DH		19DH
ADRESH	1EH	ADRESL	9EH	----	11EH		19EH
----	1FH	----	9FH	----	11FH		19FH
通用寄存器 96 字节	20H	通用寄存器 80 字节	A0H	----	120H	----	1A0H
	6FH		EFH		16FH		1EFH
	70H		F0H		170H		1F0H
	--		--		--		--
	7FH	快速存储区 70H-7FH	FFH	快速存储区 70H-7FH	17FH	快速存储区 70H-7FH	1FFH
BANK0		BANK1		BANK2		BANK3	

图 11-2 PAN2010 芯片数据存储器列表

数据存储器由 512×8 位组成，分为两个功能区间：特殊功能寄存器和通用数据存储器。数据存储器单元大多数是可读/写的，但有些只读的。特殊功能寄存器地址为从 00H-1FH, 80-9FH, 100-11FH, 180-197H。

表 11-1 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank0

地址	名称	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0	复位值
00H	INDF	寻址该单元会使用 FSR 的内容寻址数据存储器（不是物理寄存器）								xxxxxxxx
01H	TMR0	TIMER0 数据寄存器								xxxxxxxx
02H	PCL	程序计数器低字节								00000000
03H	STA-TUS	IRP	RP1	RP0	TO	PD	Z	DC	C	00011xxx

04H	FSR	间接数据存储器地址指针								xxxxxxx
05H	PORTA	RA7	----	RA5	RA4	RA3	----	----	----	x-xxx--
06H	PORTB	RB7	RB6	RB5	RB4	RB3	RB2	RB1	----	xxxxxxx-
07H	PORTC	----	----	----	----	----	RC2	RC1	RC0	----xxx
09H	PORTE	----	----	----	----	----	RE2	RE1	----	----xx-
0AH	PCLATH	----	---	----	----	程序计数器高 4 位的写缓冲器				----0000
0BH	INTCON	GIE	PEIE	T0IE	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF	00000000
0CH	PIR1	----	ADIF	----	----	----	----	TMR2IF	TMR1IF	-0---000
0EH	TMR1L	16 位 TIMER1 寄存器低字节的数据寄存器								xxxxxxx
0FH	TMR1H	16 位 TIMER1 寄存器高字节的数据寄存器								xxxxxxx
10H	T1CON	----	----	T1CKPS1	T1CKPS0	----	----	----	TMR1ON	--00---0
11H	TMR2	TIMER2 模块寄存器								00000000
12H	T2CON	----	TOUTPS3	TOUTPS2	TOUTPS1	TOUTPS0	TMR2ON	T2CKPS1	T2CKPS0	-0000000
15H	CCPR1L	-----								xxxxxxx
16H	CCPR1H	-----								xxxxxxx
17H	CCP1CON	----	----	DC1B1	DC1B0	CCP1M3	CCP1M2	CCP1M1	CCP1M0	--000000
1BH	CCPR2L	-----								xxxxxxx
1CH	CCPR2H	-----								xxxxxxx
1DH	CCP2CON	----	----	DC2B1	DC2B0	CCP2M3	CCP2M2	CCP2M1	CCP2M0	--000000
1EH	ADRESH	A/D 结果寄存器的高字节								xxxxxxx
1FH	----	----	----	CHS3	CHS2	CHS1	CHS0	GO/DONE	ADON	00000000

表 11-2 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank1

地址	名称	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0	复位值
80H	INDF	寻址该地址单元会使用 FSR 的内容寻址数据存储器（不是物理寄存器）								xxxxxxx
81H	OPTION_U	RBP	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0	11111111

	REG									
82H	PCL	程序计数器（PC）的低字节								00000000
83H	STA-TUS	IRP	RP1	RP0	TO	PD	Z	DC	C	00011xxx
84H	FSR	间接数据存储器地址指针								xxxxxxxx
85H	TRISA	----	----	----	TRISA4	TRISA3	TRISA2	----	----	---111--
86H	TRISB	TRISB7	TRISB6	TRISB5	TRISB4	TRISB3	TRISB2	TRISB1	----	1111111-
87H	TRISC	----	----	----	----	----	TRISC2	TRISC1	----	-----11-
89H	TRISE	----	----	----	----	----	TRISE2	TRISE1	----	-----11-
8AH	PCLATH	----	----	----	----	程序计数器高 4 位的写缓冲器				----0000
8BH	INTCON	GIE	PEIE	T01E	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF	00000000
8CH	PIE1	----	ADIE	----	----	----	----	TMR2IE	TMR1IE	-0----00
8FH	OSCCON	----	IRCF2	IRCF1	IRCF0	----	----	----	SCS	-110---0
90H	OSCTUNE	----	----	----	TUN4	TUN3	TUN2	TUN1	TUN0	---00000
92H	PR2	TIMER2 周期寄存器								---11111
95H	WPUB	WPUB7	WPUB6	WPUB5	WPUB4	WPUB3	WPUB2	WPUB1	----	0000000-
96H	IOCB	IOCB7	IOCB6	IOCB5	IOCB4	IOCB3	IOCB2	IOCB1	----	0000000-
9EH	ADRESL	A/D 结果寄存器的低字节								xxxxxxxx
9FH	----	ADFM	----	----	----	----	----	----	----	0-----

表 11-3 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank2

地址	名称	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0	复位值
100H	INDF	寻址该地址单元会使用 FSR 的内容寻址数据存储器（不是物理寄存器）								xxxxxxxx
101H	TMR0	TIMER0 模块寄存器								xxxxxxxx
102H	PCL	程序计数器（PC）的低字节								00000000
103H	STATUS	IRP	RP1	RP0	TO	PD	Z	DC	C	00011xxx
104H	FSR	间接数据存储器地址指针								xxxxxxxx
105H	WDTCON	----	----	----	----	----	----	----	SWDTEN	-----0

106H	PORTB	RB7	RB6	RB5	RB4	RB3	RB2	RB1	----	xxxxxxx-
10AH	PCLATH	----	----	---	程序计数器高 5 位的写缓冲器					---00000
10BH	INTCON	GIE	PEIE	T0IE	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF	00000000
110H	TABLE_SPH	表格高位指针								---XXXXX
111H	TABLE_SPL	表格低位指针								XXXXXXXX
112H	TABLE_DATAH	表格高位数据								XXXXXXXX

表 11-4 MCU 特殊功能寄存器汇总 Bank3

地址	名称	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0	复位值
180H	INDF	寻址该地址单元会使用 FSR 的内容寻址数据存储器（不是物理寄存器）								xxxxxxxx
181H	OPTION_REG	RBP	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0	11111111
182H	PCL	程序计（PC）的低字节								00000000
183H	STATUS	IRP	RP1	RP0	TO	PD	Z	DC	C	0001xxx
184H	FSR	间接数据存储器地址指针								xxxxxxxx
186H	TRISB	TRISB7	TRISB6	TRISB5	TRISB4	TRISB3	TRISB2	TRISB1	----	1111111-
18AH	PCLATH	----	----	----	----	程序计数器高 4 位的写缓冲器				---0000
18BH	INTCON	GIE	PEIE	T0IE	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF	00000000

11.2 寻址方式

11.2.1 直接寻址

通过工作寄存器（ACC）来对 RAM 进行操作。

例：ACC 的值送给 30H 寄存器。

LD	30H,A
----	-------

例：30H 寄存器的值送给 ACC。

LD	A,30H
----	-------

11.2.2 立即寻址

把立即数传给工作寄存器（ACC）。

例：立即数 12H 送给 ACC。

LDIA	12H
------	-----

11.2.3 间接寻址

数据存储器能被直接或间接寻址。通过 INDF 寄存器可间接寻址，INDF 不是物理寄存器。当对 INDF 进行存取时，它会根据 FSR 寄存器内的值（低 8 位）和 STATUS 寄存器的 IRP 位（第 9 位）作为地址，并指向该地址的寄存器，因此在设置了 FSR 寄存器和 STATUS 寄存器的 IRP 位后，就可把 INDF 寄存器当作目的寄存器来存取。间接读取 INDF（FSR=0）将产生 00H。间接写入 INDF 寄存器，将导致一个空操作。以下例子说明了程序中间接寻址的用法。

例：FSR 及 INDF 的应用。

LDIA	30H	
LD	FSR,A	;间接寻址指针指向 30H
CLRB	STATUS,IRP	;指针第 9 位清零
CLR	INDF	;清零 INDF 实际是清零 FSR 指向的 30H 地址 RAM

例：间接寻址清 RAM(20H-7FH)举例。

	LDIA	1FH	
	LD	FSR,A	;间接寻址指针指向 1FH
	CLRB	STATUS,IRP	
LOOP:	INCR	FSR	;地址加 1，初始地址为 30H
	CLR	INDF	;清零 FSR 所指向的地址
	LDIA	7FH	
	SUBA	FSR	
	SNZB	STATUS,C	;一直清零至 FSR 地址为 7FH
	JP	LOOP	

11.3 堆栈

芯片的堆栈缓存器共 8 层，堆栈缓存器既不是数据存储器的一部分，也不是程序内存的一部分，且既不能被读出，也不能被写入。对它的操作通过堆栈指针（SP）来实现，堆栈指针（SP）也不能读出或写入，当系统复位后堆栈指针会指向堆栈顶部。当发生子程序调用及中断时的程序计数器（PC）值被压入堆栈缓存器，当从中断或子程序返回时将数值返回给程序计数器。

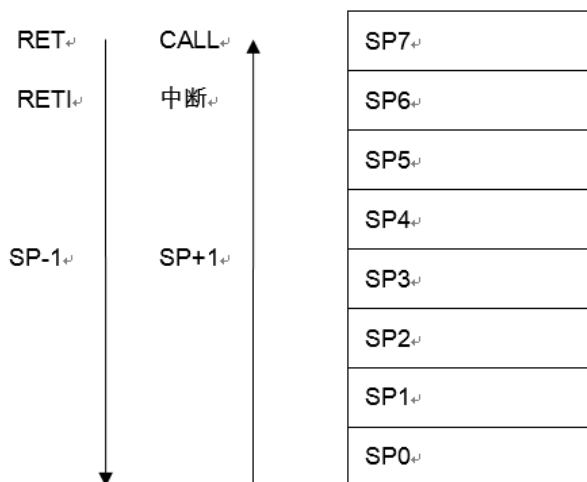


图 11-3 堆栈工作原理

堆栈缓存器的使用将遵循一个原则“先进后出”。

注：堆栈缓存器只有 8 层，如果堆栈已满，并且发生不可屏蔽的中断，那么只有中断标志位会被记录下来，而中断响应则会被抑制，直到堆栈指针发生递减，中断才会被响应，这个功能可以防止中断使堆栈溢出，同样如果堆栈已满，并且发生子程序调用，那么堆栈将会发生溢出，首先进入堆栈的内容将会丢失，只有最后 8 个返回地址被保留，故用户在写程序时应注意此点，以免发生程序走飞。

11.4 工作寄存器（ACC）

11.4.1 概述

ALU 是 8Bit 宽的算术逻辑单元，MCU 所有的数学、逻辑运算均通过它来完成。它可以对数据进行加、减、移位及逻辑运算；ALU 也控制状态位（STATUS 状态寄存器中），用来表示运算结果的状态。

ACC 寄存器是一个 8Bit 的寄存器，ALU 的运算结果可以存放在此，它并不属于数据存储器的一部分而是位于 CPU 中供 ALU 在运算中使用，因此不能被寻址，只能通过所提供的指令来使用。

11.4.2 ACC 应用

例：用 ACC 做数据传送

LD	A,R01	;将寄存器 R01 的值赋给 ACC
LD	R02,A	;将 ACC 的值赋给寄存器 R02

例：用 ACC 做立即寻址目标操作数

LDIA	30H	;给 ACC 赋值 30H
ANDIA	30H	;将当前 ACC 的值跟立即数 30H 进行“与”操作， ;结果放入 ACC

XORIA

30H

;将当前 ACC 的值跟立即数 30H 进行“异或”操作，
;结果放入 ACC

例：用 ACC 做双操作数指令的第一操作数

HSUBA

R01

;ACC-R01，结果放入 ACC

HSUBR

R01

;ACC-R01，结果放入 R01

例：用 ACC 做双操作数指令的第二操作数

SUBA

R01

;R01-ACC，结果放入 ACC

SUBR

R01

;R01-ACC，结果放入 R01

11.5 程序状态寄存器（STATUS）

STATUS 寄存器如下表所示，包含：

- ALU 的算术状态
- 复位状态
- 数据存储器（GPR 和 SFR）的存储区选择位

与其他寄存器一样，STATUS 寄存器可以是任何指令的目标寄存器。如果一条影响 Z、DC 或 C 位的指令以 STATUS 寄存器作为目标寄存器，则不能写这 3 个状态位。这些位根据器件逻辑被置 1 或清零。而且也不能写 TO 和 PD 位。因此将 STATUS 作为目标寄存器的指令可能无法得到预期的结果。

例如，CLR STATUS 会清零高 3 位，并将 Z 位置 1。这样 STATUS 的值将为 000uu1uu（其中 u=不变）。因此，建议仅使用 CLRB、SETB、SWAPA、SWAPR 指令来改变 STATUS 寄存器，因为这些指令不会影响任何状态位。

程序状态寄存器 STATUS（03H）

03H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
STA-TUS	IRP	RP1	RP0	TO	PD	Z	DC	C
读写	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	0	0	0	1	1	X	X	X

Bit7

IRP：寄存器存储区选择位（用于间接寻址）

1=Bank2和Bank3（100h-1FFh）

0=Bank0和Bank1（00h-FFh）

Bit6-5

RP[1:0]：存储区选择位

0 0 选择Bank 0

0 1 选择Bank 1

1 0 选择Bank 2

Bit4	1 1 选择Bank 3 TO: 超时位 1=上电或是执行了CLRWDWT指令或STOP指令 0=发生了WDT超时
Bit3	PD: 掉电位 1=上电或执行了CLRWDWT指令 0=执行了STOP指令
Bit2	Z: 结果为零位 1=算术或逻辑运算的结果为零 0=算术或逻辑运算的结果不为零
Bit1	DC: 半进位/借位位 1=发生了结果的第4低位向高位进位 0=结果的第4低位没有向高位进位
Bit0	C: 进位/借位位 1=结果的最高位发生了进位 0=结果的最高位没有发生进位

TO 和 PD 标志位可反映出芯片复位的原因,下面列出影响 TO、PD 的事件及各种复位后 TO、PD 的状态。

表 11-5 影响 PD、TO 的事件表

事件	TO	PD
电源上电	1	1
WDT 溢出	0	X
STOP 指令	1	0
CLRWDWT 指令	1	1
休眠	1	0

表 11-6 复位后 TO/PD 的状态

TO	PD	复位原因
0	0	WDT 溢出唤醒休眠 MCU
0	1	WDT 溢出非休眠态
----	----	----
1	1	电源上电

11.6 预分频器 (OPTION_REG)

OPTION_REG 寄存器是可读写的寄存器, 包括各种控制位用于配置:

- TIMER0/WDT 预分频器
- TIMER0

– PORTB 上拉电阻控制

预分频器控制寄存器 OPTION_REG (81H)

81H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
OPTION_REG	RBPU	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0
读写	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	1	1	1	1	1	1	1	1

Bit7 RBPU: PORTB 上拉使能位

1=禁止 PORTB 上拉

0=由端口的各个锁存值使能 PORTB 上拉

Bit6 INTEDG: 触发中断的边沿选择位

1=INT 引脚上升沿触发中断

0=INT 引脚下降沿触发中断

Bit5 T0CS: TIMER0 时钟源选择位

1=T0CKI 引脚上的跳变沿

0=内部指令周期时钟 (FOSC/4)

Bit4 T0SE: TIMER0 时钟源边沿选择位

1=在 T0CKI 引脚信号从高电平跳变到低电平时递增

0=在 T0CKI 引脚信号从低电平跳变到高电平时递增

Bit3 PSA: 预分频器分配位

1=预分频器分配给 WDT

0=预分频器分配给 TIMER0 模块

Bit2-0 PS2~PS0: 预分配参数配置位

PS2-PS1-PS0	TIMER0 分频比	WDT 分频比
000	1: 2	1: 1
001	1: 4	1: 2
010	1: 8	1: 4
011	1: 16	1: 8
100	1: 32	1: 16
101	1: 64	1: 32
110	1: 128	1: 64
111	1: 256	1: 128

预分频寄存器实际上是一个 8 位的计数器,用于监视寄存器 WDT 时,是作为一个后分频器;用于定时器/计数器时,作为一个预分频器,通常统称作预分频器。在片内只有一个物理的分频器,只能用于 WDT/TIMER0 两者之一,不能同时使用。也就是说,若用于 TIMER0, WDT 就不能使用预分频器,反之亦然。

当用于 WDT 时, CLRWDT 指令将同时对预分频器和 WDT 定时器清零。

当用于 TIMER0 时, 有关写入 TIMER0 的所有指令 (如: CLR TMR0, SETB TMR0,1 等) 都会对预分频器清零。

由 TIMER0 还是 WDT 使用预分频器, 完全由软件控制, 可以动态改变。为了避免出现不该有的芯片复位, 当从 TIMER0 换为 WDT 使用时, 应该执行以下指令。

CLR TMR0 ;TMR0 清零

```
CLRWDT                                ;WDT 清零
LDIA      B'00xx1111'
LD         OPTION_REG,A
LDIA      B'00xx1xxx'                ;设置新的预分频器
LD         OPTION_REG,A
```

将预分频器从分配给 WDT 切换为分配给 TIMER0 模块，应该执行以下指令。

```
CLRWDT                                ;WDT 清零
LDIA      B'00xx0xxx'                ;设置新的预分频器
LD         OPTION_REG,A
```

注：要使 TIMER0 获取 1:1 的预分频比配置，可通过将选项寄存器的 PSA 位置 1 将预分频器分配给 WDT。

11.7 程序计数器（PC）

程序计数器(PC)控制程序内存 OTP 中的指令执行顺序，它可以寻址整个 OTP 的范围，取得指令码后，程序计数器(PC)会自动加一，指向下一个指令码的地址。但如果执行跳转、条件跳转、向 PCL 赋值、子程序调用、初始化复位、中断、中断返回、子程序返回等操作时，PC 会加载与指令相关的地址而不是下一条指令的地址。

当遇到条件跳转指令且符合跳转条件时，当前指令执行过程中读取的下一条指令将会被丢弃，且会插入一个空指令操作周期，随后才能取得正确的指令。反之，就会顺序执行下一条指令。

程序计数器(PC)是 12Bit 宽度，低 8 位通过 PCL（02H）寄存器用户可以访问，高 4 位用户不能访问。可容纳 4Kx16 位程序地址。对 PCL 赋值将会产生一个短跳转动作，跳转范围为当前页的 256 个地址。

注：当程序员在利用 PCL 作短跳转时，要先对 PC 高位缓冲寄存器 PCLATH 进行赋值。

下面给出几种特殊情况的 PC 值：

复位时	PC=0000
中断时	PC=0004(原来的 PC+1 会被自动压入堆栈)
CALL 时	PC=程序指定地址(原来的 PC+1 会被自动压入堆栈)
RET、RETI、RETI 时	PC=堆栈出来的值
操作 PCL 时	PC[11:8]不变，PC[7:0]=用户指定的值
JP 时	PC=程序指定的值
其它指令	PC=PC+1

11.8 看门狗计数器（WDT）

看门狗定时器（Watch Dog Timer）是一个片内自振式的 RC 振荡定时器，无需任何外围组件，即使芯片的主时钟停止工作，WDT 也能保持计时。WDT 计时溢出将产生复位。

11.8.1 WDT 周期

WDT 与 TIMER0 共用 8 位预分频器。在所有复位后，WDT 溢出周期 18ms，假如你需要改变的 WDT 周期，可以设置 OPTION_REG 寄存器。WDT 的溢出周期将受到环境温度，电源电压等参数影响。

“CLRWDI”和“STOP”指令将清除 WDT 定时器以及预分频器里的计数值（当预分频器分配给 WDT 时）。WDT 一般用来防止系统失控，或者可以说是用来防止单片机程序失控。在正常情况下，WDT 应该在其溢出前被“CLRWDI”指令清零，以防止产生复位。如果程序由于某种干扰而失控，那么不能在 WDT 溢出前执行“CLRWDI”指令，就会使 WDT 溢出而产生复位。使系统重启而不至于失去控制。若是 WDT 溢出产生的复位，则状态寄存器(STATUS)的“TO”位会被清零，用户可根据此位来判断复位是否是 WDT 溢出所造成的。

注：1.若使用 WDT 功能，一定要在程序的某些地方放置“CLRWDI”指令，以保证在 WDT 溢出前能被清零。否者会使芯片不停的复位，造成系统无法正常工作。

2.不能在中断程序中对 WDT 进行清零，否则无法侦测到主程序“跑飞”的情况。

3.程序中应在主程序中有一次清 WDT 的操作，尽量不要在多个分支中清零 WDT，这种架构能最大限度发挥看门狗计数器的保护功能。

4.看门狗计数器不同芯片的溢出时间有一定差异，所以设置清 WDT 时间时，应与 WDT 的溢出时间有较大的冗余，以避免出现不必要的 WDT 复位。

11.8.2 看门狗定时器控制寄存器 WDTCON

看门狗定时器控制寄存器 WDTCON(105H)。

105H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
WDTCON	----	----	----	----	----	----	----	SWDTEN
R/W	----	----	----	----	----	----	----	R/W
复位值	----	----	----	----	----	----	----	0

Bit7-1

未用，读为 0

Bit0

SWDTEN：软件使能或禁止看门狗定时器位

1=使能 WDT

0=禁止 WDT（复位值）

注 1：如果 CONFIG 中 WDT 配置位=1，则 WDT 始终被使能，而与 SWDTEN 控制位的状态无关。如果 CONFIG 中 WDT 配置位=0，则可以使用 SWDTEN 控制位使能或禁止 WDT。

12 系统时钟

12.1 概述

时钟信号由内部振荡产生，在片内产生 4 个非重叠正交时钟信号，分别称作 Q1、Q2、Q3、Q4。在 IC 内部每个 Q1 使程序计数器（PC）增量加一，Q4 从程序存储单元中取出该指令，并将其锁存在指令寄存器中。在下一个 Q1 到 Q4 之间对取出的指令进行译码和执行，也就是说 4 个时钟周期才会执行一条指令。下图表示时钟与指令周期执行时序图。

一个指令周期含有 4 个 Q 周期，指令的执行和获取是采用流水线结构，取指占用一个指令周期，而译码和执行占用另一个指令周期，但是由于流水线结构，从宏观上看，每条指令的有效执行时间是一个指令周期。如果一条指令引起程序计数器地址发生改变（例如 JP）那么预取的指令操作码就无效，就需要两个指令周期来完成该条指令，这就是对 PC 操作指令都占用两个时钟周期的原因。

时钟与指令周期时序如图 12-1 所示。

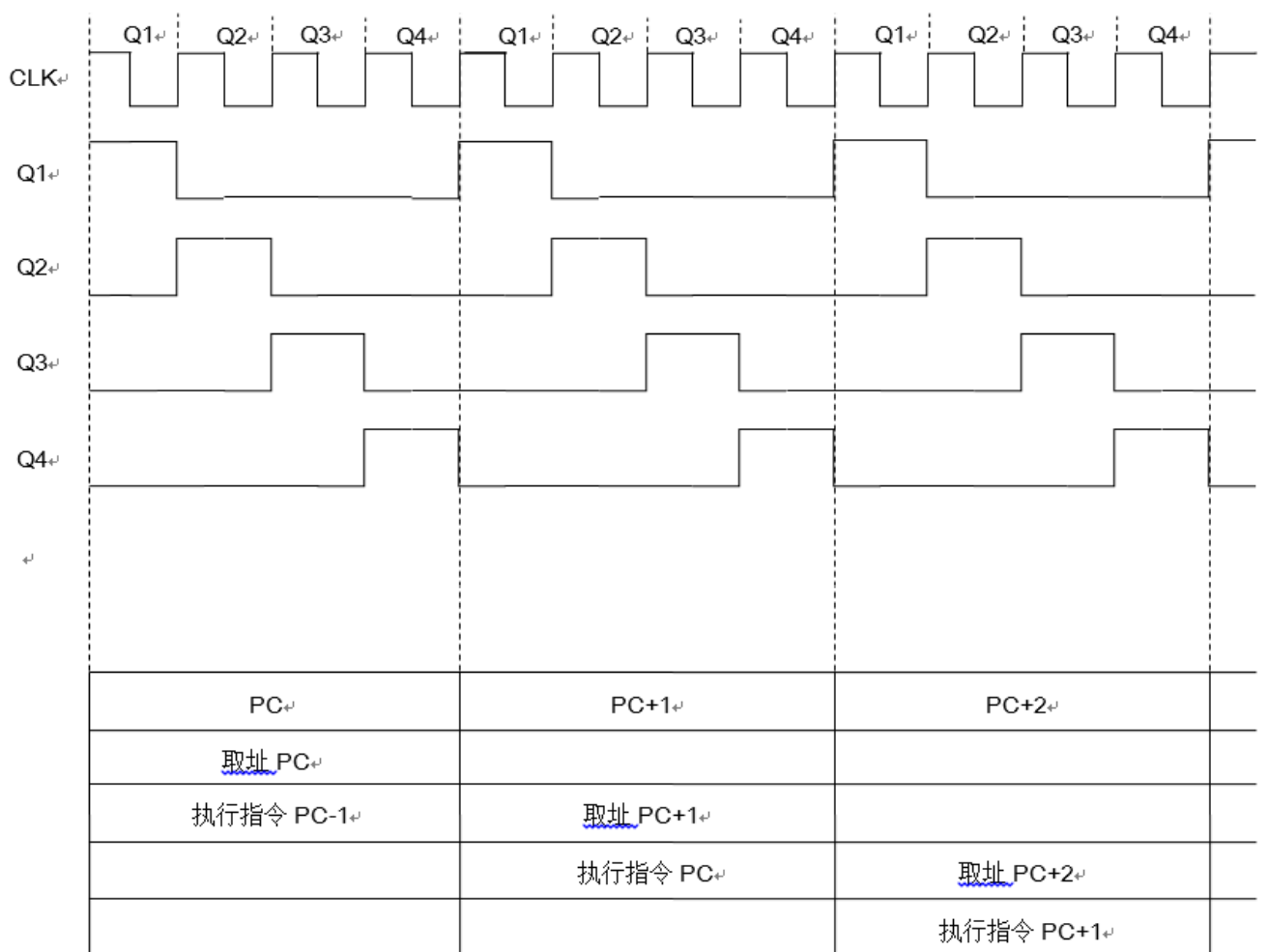


图 12-1 时钟与指令周期时序

下面列出振荡频率与指令速度的关系

频率	双指令周期	单指令周期
1MHz	8 μ s	4 μ s
2MHz	4 μ s	2 μ s
4MHz	2 μ s	1 μ s
8MHz	1 μ s	500ns

12.2 系统振荡器

芯片有 1 种振荡方式，内部 RC 振荡。

芯片默认的振荡方式为内部 RC 振荡，其振荡频率为 8MHz 可通过 OSCCON 寄存器设置芯片工作频率。振荡频率在出厂时校正，其误差在 $\pm 3\%$ 以内。

12.3 起振时间

起振时间（Reset Time）是指从芯片复位到芯片振荡稳定这段时间，其设计值为 18ms。

注：无论芯片是电源上电复位，还是其它原因引起的复位，都会存在这个起振时间。

12.4 振荡器控制寄存器

振荡器控制（OSCCON）寄存器控制系统时钟和频率选择，振荡器调节寄存器 OSCTUNE 可以用软件调节内部振荡频率。

振荡器控制寄存器 OSCCON(8FH)。

8FH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
OSCCON	----	IRCF2	IRCF1	IRCF0	----	----	----	SCS
R/W	----	R/W	R/W	R/W	----	----	----	R/W
复位值	----	1	1	0	----	----	----	0

Bit7

未用，读为 0

Bit6-4

IRCF<2:0>：内部振荡器频率选择位

111=8MHz

110=4MHz（默认）

101=2MHz

100=1MHz

011=500kHz

010=250kHz

001=125kHz

000=32kHz（LFINTOSC）

Bit3-Bit1

未用

Bit0

SCS：系统时钟选择位

1=内部振荡器用作系统时钟

0=时钟源由CONFIG定义
振荡器调节寄存器 OSCTUNE(90H)。

90H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
OSCTUNE	----	----	----	TUN4	TUN3	TUN2	TUN1	TUN0
R/W	----	----	----	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	----	----	----	0	0	0	0	0

Bit7-5

未用

Bit4-0

TUN<4:0>: 频率调节位

01111=最高频率

01110=

.

.

.

00001=

00000=振荡器模块以厂家校准后的频率运行

11111=

.

.

.

10000=最低频率

13 复位

芯片可用如下 3 种复位方式：

- 上电复位
- LVR 复位
- 正常工作下的看门狗溢出复位

上述任意一种复位发生时，所有的系统寄存器将恢复默认状态，程序停止运行，同时程序计数器 PC 清零，复位结束后程序从复位向量 0000H 开始运行。STATUS 的 TO 和 PD 标志位能够给出系统复位状态的信息，（详见 STATUS 的说明），用户可根据 PD 和 TO 的状态，控制程序运行路径。

任何一种复位情况都需要一定的响应时间，系统提供完善的复位流程以保证复位动作的顺利进行。

13.1 上电复位

上电复位与 LVR 操作密切相关。系统上电的过程呈逐渐上升的曲线形式，需要一定时间才能达到正常电平值。下面给出上电复位的正常时序：

- 上电：系统检测到电源电压上升并等待其稳定；
- 系统初始化：所有的系统寄存器被置为初始值；
- 振荡器开始工作：振荡器开始提供系统时钟；
- 执行程序：上电结束，程序开始运行。

13.2 掉电复位

13.2.1 掉电复位概述

掉电复位针对外部因素引起的系统电压跌落情形（例如，干扰或外部负载的变化）。电压跌落可能会进入系统死区，系统死区意味着电源不能满足系统的最小工作电压要求。

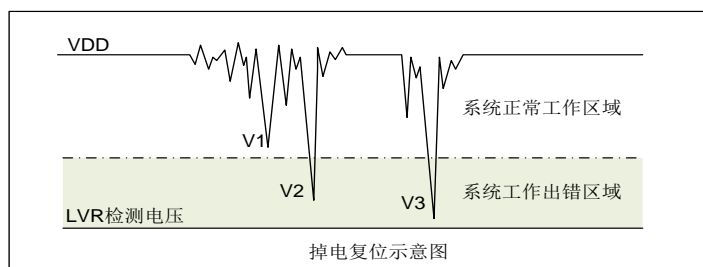


图 13-1 掉电复位示意图

上图是一个典型的掉电复位示意图。图中，VDD 受到严重的干扰，电压值降的非常低。虚线以上区域系统正常工作，在虚线以下的区域内，系统进入未知的工作状态，这个区域称作

死区。当 VDD 跌至 V1 时，系统仍处于正常状态；当 VDD 跌至 V2 和 V3 时，系统进入死区，则容易导致出错。

以下情况系统可能进入死区：

1) DC 应用中：

DC 应用中一般都采用电池供电，当电池电压过低或单片机驱动负载时，系统电压可能跌落并进入死区。这时，电源不会进一步下降到 LVR 检测电压，因此系统维持在死区。

2) AC 应用中：

系统采用 AC 供电时，DC 电压值受 AC 电源中的噪声影响。当外部负载过高，如驱动马达时，负载动作产生的干扰也影响到 DC 电源。VDD 若由于受到干扰而跌落至最低工作电压以下时，则系统将有可能进入不稳定工作状态。

在 AC 应用中，系统上、掉电时间都较长。其中，上电时序保护使得系统正常上电，但掉电过程却和 DC 应用中情形类似，AC 电源关断后，VDD 电压在缓慢下降的过程中易进入死区。

如上图所示，系统正常工作电压区域一般高于系统复位电压，同时复位电压由低电压检测（LVR）电平决定。当系统执行速度提高时，系统最低工作电压也相应提高，但由于系统复位电压是固定的，因此在系统最低工作电压与系统复位电压之间就会出现一个电压区域，系统不能正常工作，也不会复位，这个区域即为死区。

13.2.2 掉电复位的改进办法

如何改进系统掉电复位性能，以下给出几点建议：

- 选择较高的 LVR 电压，有助于复位更可靠
- 开启看门狗定时器
- 降低系统的工作频率
- 增大电压下降斜率
- 看门狗定时器

看门狗定时器用于保证程序正常运行，当系统进入工作死区或者程序运行出错时，看门狗定时器会溢出，系统复位。

1) 降低系统的工作速度

系统工作频率越快，系统最低工作电压越高。从而增大了工作死区的范围，降低系统工作速度就可以降低最低工作电压，从而有效的减小系统工作在死区电压的机率。

2) 增大电压下降斜率

此方法可用于系统工作在 AC 供电的环境，一般 AC 供电系统，系统电压在掉电过程中下降很缓慢，这就会造成芯片较长时间工作在死区电压，此时若系统重新上电，芯片工作状态可能出错，建议在芯片电源与地线间加一个放电电阻，以便让 MCU 快速通过死区，进入复位区，避免芯片上电出错可能性。

13.3 看门狗复位

看门狗复位是系统的一种保护设置。在正常状态下，由程序将看门狗定时器清零。若出错，系统处于未知状态，看门狗定时器溢出，此时系统复位。看门狗复位后，系统重启进入正常状态。

看门狗复位的时序如下：

- 1) 看门狗定时器状态：系统检测看门狗定时器是否溢出，若溢出，则系统复位；
- 2) 初始化：所有的系统寄存器被置为默认状态；
- 3) 振荡器开始工作：振荡器开始提供系统时钟；
- 4) 程序：复位结束，程序开始运行。

14 休眠模式

14.1 进入休眠模式

执行 STOP 指令可进入掉电模式。如果 WDT 使能，那么：

- 1) WDT 将被清零并继续运行。
- 2) STATUS 寄存器中的 PD 位被清零。
- 3) TO 位被置 1。
- 4) 关闭振荡器驱动器。
- 5) I/O 端口保持执行 STOP 指令之前的状态（驱动为高电平、低电平或高阻态）。

在休眠模式下，为了尽量降低电流消耗，所有 I/O 引脚都应该保持为 VDD 或 GND，没有外部电路从 I/O 引脚消耗电流。为了避免输入引脚悬空而引入开关电流，应在外部将高阻输入的 I/O 引脚拉为高电平或低电平。为了将电流消耗降至最低，还应考虑芯片内部上拉电阻的影响。

14.2 从休眠状态唤醒

可以通过下列任一事件将器件从休眠状态唤醒：

- 1) 看门狗定时器唤醒（WDT 强制使能）
- 2) PORTB 电平变化中断或外设中断。

上述两种事件被认为是程序执行的延续，STATUS 寄存器中的 TO 和 PD 位用于确定器件复位的原因。PD 位在上电时被置 1，而在执行 STOP 指令时被清零。TO 位在发生 WDT 唤醒时被清零。

当执行 STOP 指令时，下一条指令(PC+1)被预先取出。如果希望通过中断事件唤醒器件，则必须将相应的中断允许位置 1（允许）。唤醒与 GIE 位的状态无关。如果 GIE 位被清零（禁止），器件将继续执行 STOP 指令之后的指令。如果 GIE 位被置 1（允许），器件执行 STOP 指令之后的指令，然后跳转到中断地址（0004h）处执行代码。如果不想执行 STOP 指令之后的指令，用户应该在 STOP 指令后面放置一条 NOP 指令。器件从休眠状态唤醒时，WDT 都将被清零，而与唤醒的原因无关。

14.3 使用中断唤醒

当禁止全局中断（GIE 被清零）时，并且有任一中断源将其中断允许位和中断标志位置 1，将会发生下列事件之一：

- 1) 如果在执行 STOP 指令之前产生了中断，那么 STOP 指令将被作为一条 NOP 指令执行。因此，WDT 及其预分频器和后分频器（如果使能）将不会被清零，并且 TO 位将不会被置 1，同时 PD 也不会被清零。
- 2) 如果在执行 STOP 指令期间或之后产生了中断，那么器件将被立即从休眠模式唤醒。

STOP 指令将在唤醒之前执行完毕。因此，WDT 及其预分频器和后分频器（如果使能）将被清零，并且 TO 位将被置 1，同时 PD 也将被清零。即使在执行 STOP 指令之前检查到标志位为 0，它也可能在 STOP 指令执行完毕之前被置 1。要确定是否执行了 STOP 指令，可以测试 PD 位。如果 PD 位置 1，则说明 STOP 指令被作为一条 NOP 指令执行了。在执行 STOP 指令之前，必须先执行一条 CLRWDT 指令，来确保将 WDT 清零。

14.4 休眠模式应用举例

系统在进入休眠模式之前，若用户需要获得较小的休眠电流，请先确认所有 I/O 的状态，若用户方案中存在悬空的 I/O 口，把所有悬空口都设置为输出口，确保每一个输入口都有一个固定的状态，以避免 I/O 为输入状态时，口线电平处于不定态而增大休眠电流；关断 AD 等其它外设模块；根据实际方案的功能需求可禁止 WDT 功能来减小休眠电流。

例：进入休眠的处理程序

SLEEP_MODE:

CLR	INTCON	;关断中断使能;
LDIA	B'00000000'	
LD	TRISA,A	
LD	TRISB,A	;所有 I/O 设置为输出口;
LD	TRISC,A	
LD	TRISE,A	
...		;关闭其它功能;
LDIA	0A5H	
LD	SP_FLAG,A	;置休眠状态记忆寄存器(用户自定义);
CLRWDT		;清零 WDT;
STOP		;执行 STOP 指令。

14.5 休眠模式唤醒时间

当 MCU 从休眠状态被唤醒时，需要等待一个振荡稳定时间（Reset Time），这个时间标准值为 18ms。

15 I/O端口

芯片有 4 组 I/O 端口：PORTB、PORTC 为外部 I/O，PORTA、PORTE 为内部通讯口。可读写端口数据寄存器可直接存取这些端口。

表 15-1 端口配置总概

端口	位	管脚描述	输入/输出
PORTB	1	施密特触发输入，推挽式输出，AN10 输入	I/O
	2	施密特触发输入，推挽式输出，AN8 输入	I/O
	3	施密特触发输入，推挽式输出，AN9 输入	I/O
	4	施密特触发输入，推挽式输出，AN11 输入	I/O
	5	施密特触发输入，推挽式输出，AN13 输入	I/O
	6	施密特触发输入，推挽式输出，编程时钟输入	I/O
	7	施密特触发输入，推挽式输出，编程数据输入/输出	I/O
PORTC	0	施密特触发输入，NMOS 开漏输出	I/O
	1	施密特触发输入，推挽式输出， CCP2	I/O
	2	施密特触发输入，推挽式输出， CCP1	I/O

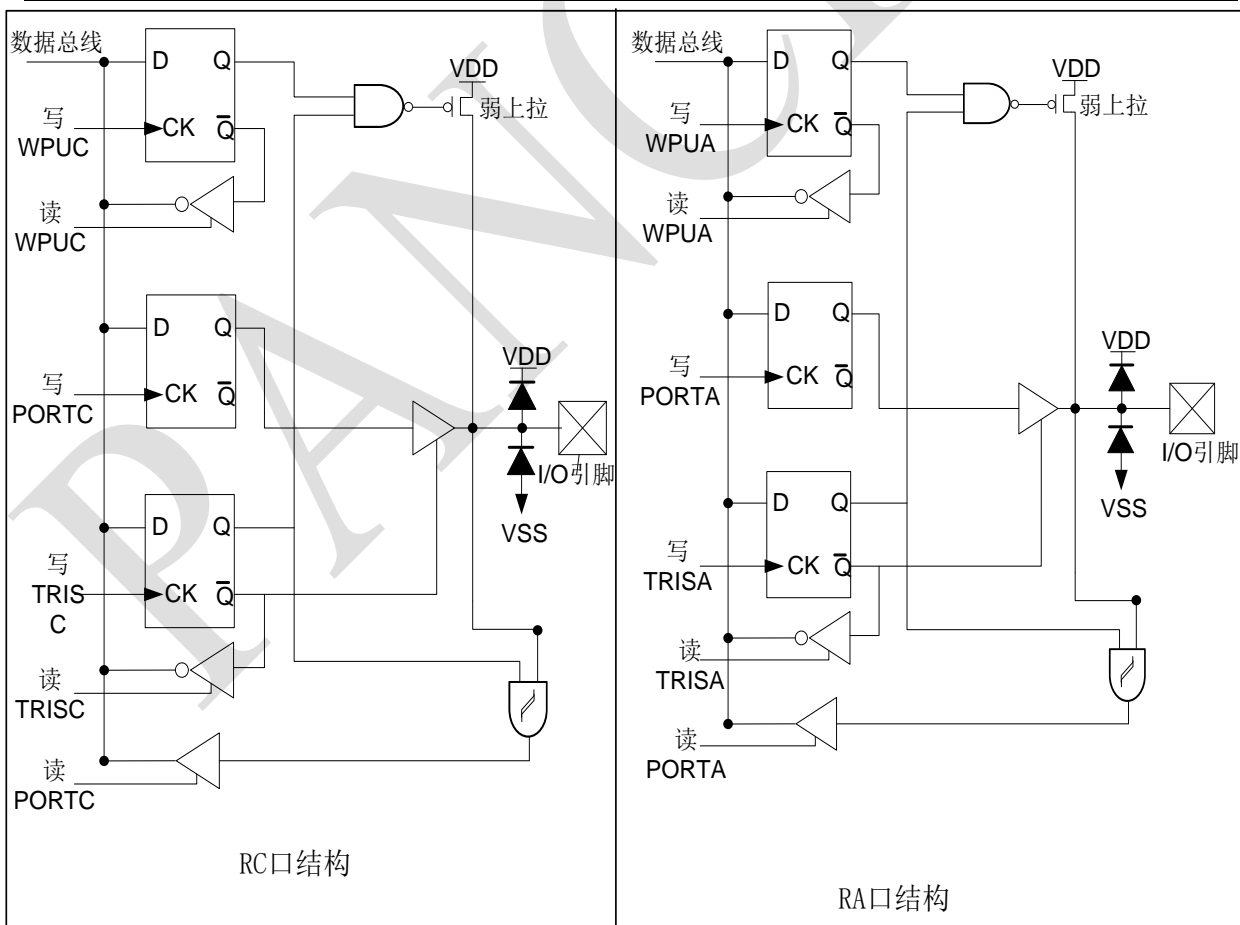


图 15-1 RA/RC 口结构图

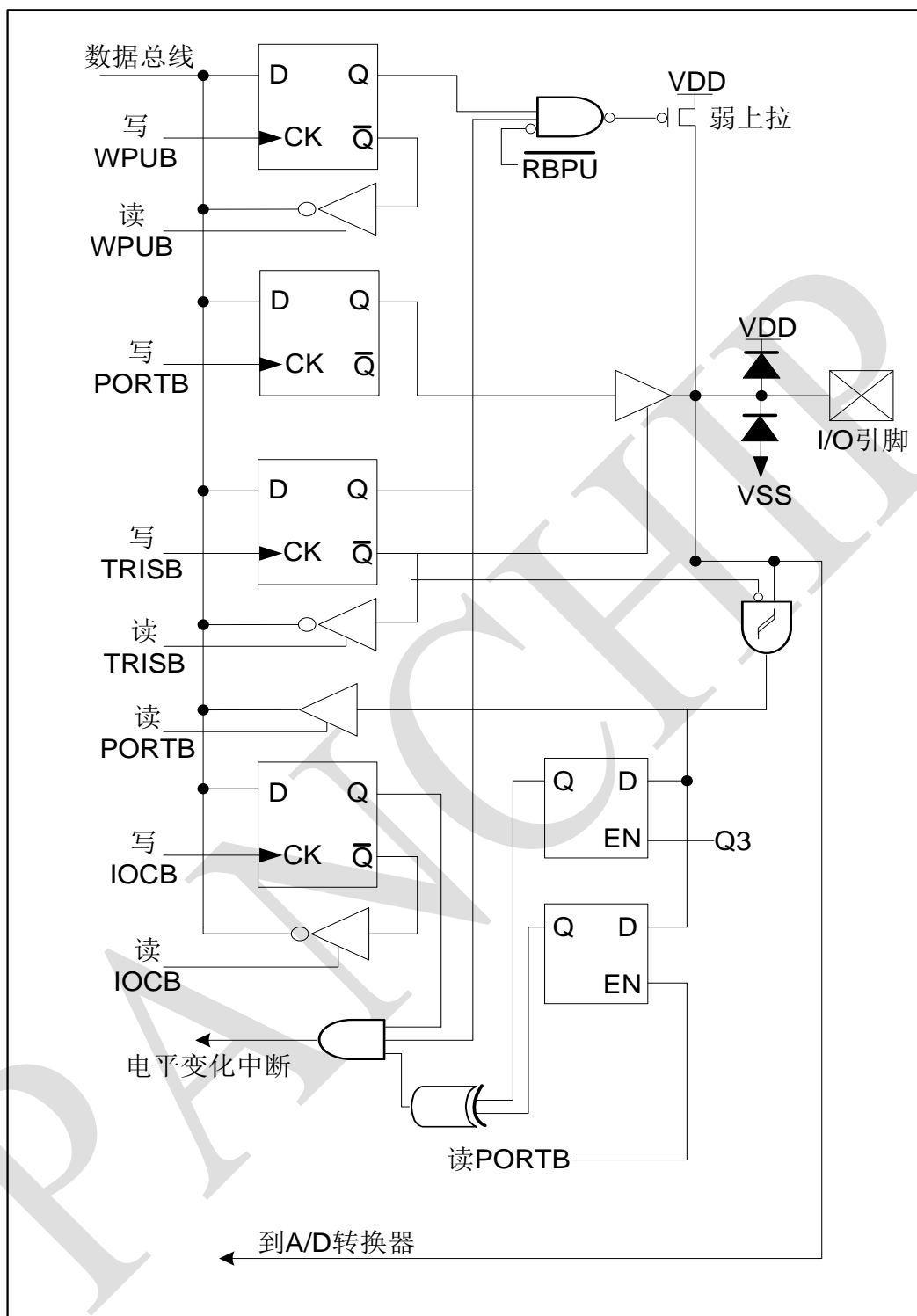


图 15-2 RB 口结构图

15.1 PORTA

PORTA 是 4 位宽的双向端口。它所对应的数据方向寄存器是 TRISA。将 TRISA 的一个位置 1 (=1) 可以将相应的引脚配置为输入。清零 TRISA 的一个位 (=0) 可将相应的 PORTA 引脚配置为输出。

读 PORTA 寄存器读的是引脚的状态而写该寄存器将会写入端口锁存器。所有写操作都是读—修改—写操作。因此，写一个端口就意味着先读该端口的引脚电平，修改读到的值，然后再将改好的值写入端口数据锁存器。RA7 和 RA5 口使用过程中必须设置为输入口。

与 PORTA 口相关寄存器有 PORTA、TRISA。

PORTA 数据寄存器 PORTA(05H)

05H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PORTA	RA7	----	RA5	RA4	RA3	----	----	----
R/W	R/W	----	R/W	R/W	R/W	----	----	----
复位值	x	----	x	x	x	----	----	----

Bit7 PORTA<7>: PORTA I/O 引脚位
 1=端口引脚电平>VIH
 0=端口引脚电平<VIL

Bit5-3 PORTA<5:3>: PORTA I/O 引脚位
 1=端口引脚电平>VIH
 0=端口引脚电平<VIL

PORTA 方向寄存器 TRISA(85H)

85H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TRISA	TRISA7	----	TRISA5	TRISA4	TRISA3	----	----	----
R/W	R/W	----	R/W	R/W	R/W	----	----	----
复位值	1	----	1	1	1	----	----	----

Bit7 TRISA<7>: PORTA 三态控制位
 1=PORTA 引脚被配置为输入
 0=PORTA 引脚被配置为输出

Bit5-3 TRISA<5:3>: PORTA 三态控制位
 1=PORTA 引脚被配置为输入
 0=PORTA 引脚被配置为输出

例：PORTA 口处理程序

```
LDIA    B'11110000'      ;设置PORTA<3:0>为输出口，PORTA<7:4>为输入口
LD      TRISA,A
```

```
LDIA    03H                                ;PORTA<1:0>输出高电平, PORTA<3:2>输出低电平
LD      PORTA,A                            ;由于PORTA<7:4>为输入口, 所以赋0或1都没影响
```

15.2 PORTB

15.2.1 PORTB 数据及方向

PORTB 是一个 7 位宽的双向端口。对应的数据方向寄存器为 TRISB。将 TRISB 中的某个位置 1 (=1) 可以使对应的 PORTB 引脚作为输入引脚。将 TRISB 中的某个位清零 (=0) 将使对应的 PORTB 引脚作为输出引脚。

读 PORTB 寄存器读的是引脚的状态而写该寄存器将会写入端口锁存器。所有写操作都是读—修改—写操作。因此, 写一个端口就意味着先读该端口的引脚电平, 修改读到的值, 然后再将改好的值写入端口数据锁存器。

与 PORTB 口相关寄存器有 PORTB、TRISB、WPUB、IOCB 等。

PORTB 数据寄存器 PORTB(06H)

06H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PORTB	RB7	RB6	RB5	RB4	RB3	RB2	RB1	----
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	----
复位值	x	x	x	x	x	x	x	----

Bit7-1 PORTB<7:1>: PORTB I/O 引脚位
 1=端口引脚电平>VIH
 0=端口引脚电平<VIL

PORTB 方向寄存器 TRISB(86H)

86H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TRISB	TRISB7	TRISB6	TRISB5	TRISB4	TRISB3	TRISB2	TRISB1	----
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	----
复位值	1	1	1	1	1	1	1	----

Bit7-1 TRISB<7:1>: PORTB 三态控制位
 1=PORTB 引脚被配置为输入 (三态)
 0=PORTB 引脚被配置为输出

例: PORTB 口处理程序

```
CLR     PORTB                                ;清数据寄存器

LDIA    B'00110000'                          ;设置PORTB<5:4>为输入口, 其余为输出口
LD      TRISB,A
```

15.2.2 PORTB 上拉电阻

每个 PORTB 引脚都有可单独配置的内部弱上拉。控制位 WPUB<7:1>使能或禁止每个弱上

拉。当将端口引脚配置为输出时，其弱上拉会自动切断。在上电复位时，弱上拉由 OPTION_REG 寄存器的 RBPU 位禁止。

PORTB 上拉电阻寄存器 WPUB(95H)

95H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
WPUB	WPUB7	WPUB6	WPUB5	WPUB4	WPUB3	WPUB2	WPUB1	----
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	----
复位值	0	0	0	0	0	0	0	----

Bit7-1 WPUB<7:1>: 弱上拉寄存器位
1=使能上拉
0=禁止上拉

注 1: 要单独使能任一个上拉，OPTION_REG 寄存器的全局 RBPU 位必须清零。

15.2.3 PORTB 电平变化中断

所有的 PORTB 引脚都可以被单独配置为电平变化中断引脚。控制位 IOCB<7:0>允许或禁止每个引脚的该中断功能。上电复位时禁止引脚的电平变化中断功能。

对于已允许电平变化中断的引脚，则将该引脚上的值与上次读 PORTB 时锁存的旧值进行比较。与上次读操作“不匹配”将会使 INTCON 寄存器中的 PORTB 电平变化中断标志位(RBIF)置 1。

该中断可将器件从休眠中唤醒。用户可在中断服务程序中通过以下方式清除中断：

- 1) 对 PORTB 进行读或写操作，这将结束引脚电平的不匹配状态。
- 2) 将标志位 RBIF 清零。

不匹配状态会不断将 RBIF 标志位置 1。而读或写 PORTB 将结束不匹配状态，并且允许将 RBIF 标志位清零。锁存器将保持最后一次读取的值不受欠压复位的影响。在复位之后，如果不匹配仍然存在，RBIF 标志位将继续置 1。

注：如果在执行读取操作时（Q2 周期的开始）I/O 引脚的电平发生变化，则 RBIF 中断标志位不会被置 1。此外，由于对端口的读或写影响到该端口的所有位，所以在电平变化中断模式下使用多个引脚的时候必须特别小心。在处理一个引脚电平变化的时候可能不会注意到另一个引脚上的电平变化。

PORTB 电平变化中断寄存器 IOCB(96H)

96H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
IOCB	IOCB7	IOCB6	IOCB5	IOCB4	IOCB3	IOCB2	IOCB1	----
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	----
复位值	0	0	0	0	0	0	0	----

Bit7-1 IOCB<7:1>: PORTB的电平变化中断控制位
1=允许电平变化中断
0=禁止电平变化中断

15.3 PORTC

15.3.1 PORTC 数据及方向

PORTC 是一个 3 位宽的双向端口。对应的数据方向寄存器为 TRISC。将 TRISC 中的某个位置 1 (=1) 可以使对应的 PORTC 引脚作为输入引脚。将 TRISC 中的某个位清零 (=0) 将使对应的 PORTC 引脚作为输出引脚。

读 PORTC 寄存器读的是引脚的状态而写该寄存器将会写入端口锁存器。所有写操作都是读—修改—写操作。因此，写一个端口就意味着先读该端口的引脚电平，修改读到的值，然后再将改好的值写入端口数据锁存器。

PORTC 数据寄存器 PORTC(07H)

07H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PORTC	----	----	----	----	----	RC2	RC1	RC0
R/W	----	----	----	----	----	R/W	R/W	R/W
复位值	----	----	----	----	----	x	x	x

Bit2-0 PORTC<2:0>: PORTC I/O 引脚位
 1=端口引脚电平>VIH
 0=端口引脚电平<VIL

PORTC 方向寄存器 TRISC(87H)

87H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TRISC	----	----	----	----	----	TRISC2	TRISC1	TRISC0
R/W	----	----	----	----	----	R/W	R/W	R/W
复位值	----	----	----	----	----	1	1	1

Bit2-0 TRISC<2:0>: PORTC 三态控制位
 1=PORTC 引脚被配置为输入（三态）
 0=PORTC 引脚被配置为输出

注:RC0 置输出态时,只有开漏输出功能。

例: PORTC 口处理程序

```
CLR    PORTC           ;清数据寄存器
LDIA   B'01110000'     ;设置PORTC<3:0>为输出口
LD      TRISC,A
```

15.3.2 PORTC 上拉电阻

每个 PORTC 引脚都有可单独配置的内部弱上拉。控制位 WPUC<7:0>使能或禁止每个弱上拉。当将端口引脚配置为输出时，其弱上拉会自动切断。

PORTC 上拉电阻寄存器 WPUC(18FH)

18FH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
WPUC	----	----	----	----	----	WPUC2	WPUC1	----
R/W	----	----	----	----	----	R/W	R/W	----
复位值	----	----	----	----	----	0	0	----

Bit2-1 WPUC<2:1>: 弱上拉寄存器位

1=使能上拉

0=禁止上拉

注 1: 如果引脚被配置为输出, 将自动禁止弱上拉。

15.4 PORTE

PORTE 是一个 2 位宽的双向端口。对应的数据方向寄存器为 TRISE。将 TRISE 中的某个位置 1 (=1) 可以使对应的 PORTE 引脚作为输入引脚。将 TRISE 中的某个位清零 (=0) 将使对应的 PORTE 引脚作为输出引脚。

读 PORTE 寄存器读的是引脚的状态而写该寄存器将会写入端口锁存器。所有写操作都是读—修改—写操作。因此, 写一个端口就意味着先读该端口的引脚电平, 修改读到的值, 然后再将改好的值写入端口数据锁存器。RE1 和 RE2 口在使用过程中必须设置为输入口。

PORTE 数据寄存器 PORTE(09H)

09H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PORTE	----	----	----	----	----	RE2	RE1	----
R/W	----	----	----	----	----	R/W	R/W	----
复位值	----	----	----	----	----	x	x	----

Bit2-1 PORTE<2:1>: PORTEI/O引脚位

1=端口引脚电平>VIH

0=端口引脚电平<VIL

PORTE 方向寄存器 TRISE(89H)

87H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TRISE	----	----	----	----	----	TRISE2	TRISE1	----
R/W	----	----	----	----	----	R/W	R/W	----
复位值	----	----	----	----	----	1	1	----

Bit2-1 TRISE<2:1>: PORTE三态控制位

1=PORTE引脚被配置为输入

0=PORTE引脚被配置为输出

15.5 I/O 使用

15.5.1 写 I/O 口

芯片的 I/O 口寄存器，和一般通用寄存器一样，可以通过数据传输指令，位操作指令等进行写操作。

例：写 I/O 口程序

LD	PORTA,A	;ACC 值赋给 PORTA 口
CLRB	PORTB,1	;PORTB.1 口置零
CLR	PORTC	;PORTC 口清零
SET	PORTA	;PORTA 所有输出口置 1
SETB	PORTB,1	;PORTB.1 口置 1

15.5.2 读 I/O 口

例：读 I/O 口程序

LD	A,PORTA	;PORTA 的值赋给 ACC
SNZB	PORTA,1	;判断 PORTA,1 口是否为 1，为 1 跳过下一条语句
SZB	PORTA,1	;判断 PORTA,1 口是否为 0，为 0 跳过下一条语句

注：当用户读一个 I/O 口状态时，若此 I/O 口为输入口，则用户读回的数据将是此口线外部电平的状态，若此 I/O 口为输出口那么读出的值将会是此口线内部输出寄存器的数据。

15.5.3 I/O 口使用注意事项

在操作 I/O 口时，应注意以下几个方面：

- 1) 当 I/O 从输出转换为输入时，要等待几个指令周期的时间，以便 I/O 口状态稳定。
- 2) 若使用内部上拉电阻，那么当 I/O 从输出转换为输入时，内部电平的稳定时间，与接在 I/O 口上的电容有关，用户应根据实际情况，设置等待时间，以防止 I/O 口误扫描电平。
- 3) 当 I/O 口为输入口时，其输入电平应在“VDD+0.7V”与“GND-0.7V”之间。若输入口电压不在此范围内可采用如图 15-3 所示方法。

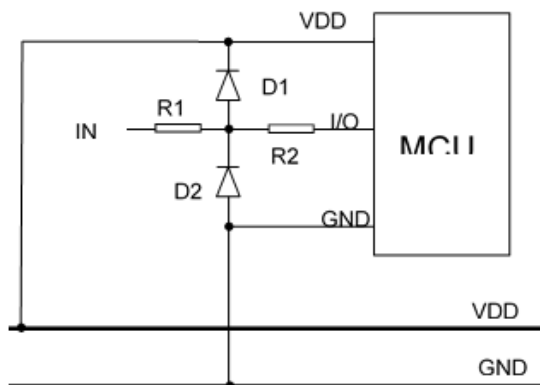


图 15-3 I/O 的 ESD 防护图

- 4) 若在 I/O 口在线串入较长的连接线, 请在靠近芯片 I/O 的地方加上限流电阻以增强 MCU 抗 EMC 能力。

16 中断

16.1 中断概述

芯片具有以下多种中断源：

- TIMER0 溢出中断
- TIMER1 溢出中断
- TIMER2 匹配中断
- INT 中断
- PORTB 电平变化中断
- A/D 中断

中断控制寄存器（INTCON）和外设中断请求寄存器（PIR1）在各自的标志位中记录各种中断请求。INTCON 寄存器还包括各个中断允许位和全局中断允许位。

全局中断允许位 GIE（INTCON<7>）在置 1 时允许所有未屏蔽的中断，而在清零时，禁止所有中断。可以通过 INTCON、PIE1 寄存器中相应的允许位来禁止各个中断。复位时 GIE 被清零。

执行“从中断返回”指令 RETI 将退出中断服务程序并将 GIE 位置 1，从而重新允许未屏蔽的中断。

中断执行示意图如图 16-1 所示。

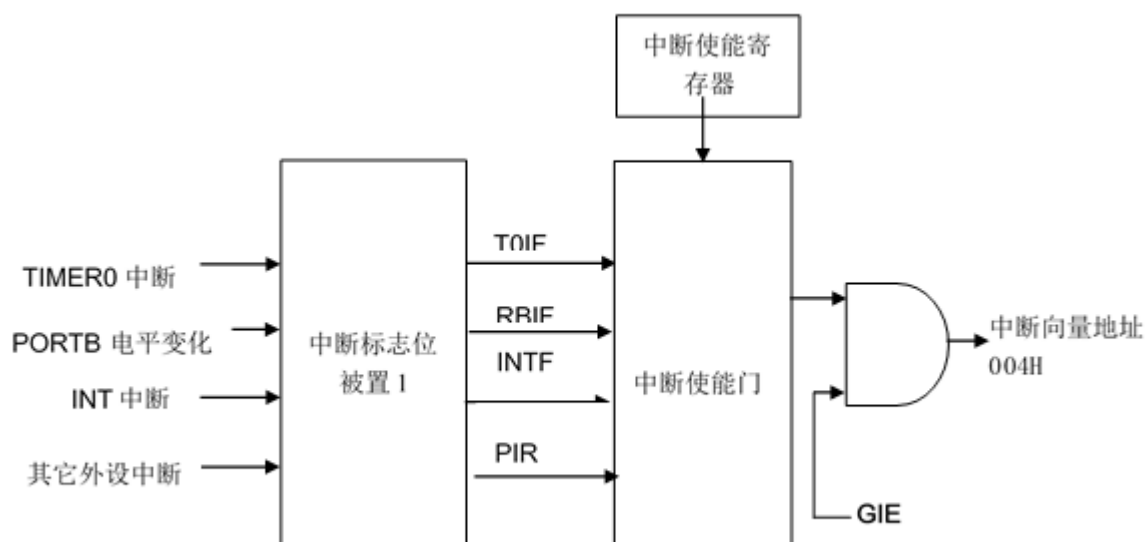


图 16-1 中断执行示意图

16.2 中断控制寄存器

16.2.1 中断控制寄存器

中断控制寄存器 INTCON 是可读写的寄存器，包含 TMR0 寄存器溢出、PORTB 端口电平变化中断等的允许和标志位。

当有中断条件产生时，无论对应的中断允许位或（INTCON 寄存器中的）全局允许位 GIE 的状态如何，中断标志位都将置 1。用户软件应在允许一个中断之前，确保先将相应的中断标志位清零。

中断控制寄存器 INTCON（0BH）

0BH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
INTCON	GIE	PEIE	T0IE	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit7 GIE：全局中断允许位
1=允许所有未被屏蔽的中断
0=禁止所有中断
- Bit6 PEIE：外设中断允许位
1=允许所有未被屏蔽的外设中断
0=禁止所有外设中断
- Bit5 T0IE：TIMER0溢出中断允许位
1=允许TIMER0中断
0=禁止TIMER0中断
- Bit4 INTE：INT外部中断允许位
1=允许INT外部中断
0=禁止INT外部中断
- Bit3 RBIE：PORTB电平变化中断允许位(1)
1=允许PORTB电平变化中断
0=禁止PORTB电平变化中断
- Bit2 T0IF：TIMER0溢出中断标志位(2)
1=TMR0寄存器已经溢出（必须由软件清零）
0=TMR0寄存器未发生溢出
- Bit1 INTF：INT外部中断标志位
1=发生INT外部中断（必须由软件清零）
0=未发生INT外部中断
- Bit0 RBIF：PORTB电平变化中断标志位
1=PORTB端口中至少有一个引脚的电平状态发生了改变（必须由软件清零）
0=没有一个PORTB通用I/O引脚的状态发生了改变

注：

1、IOCB 寄存器也必须使能，相应的口线需设置为输入态。

2、TOIF 位在 TMR0 计满归 0 时置 1。复位不会使 TMR0 发生改变，应在将 TOIF 位清零前对其进行初始化。

16.2.2 外设中断允许寄存器

外设中断允许寄存器有 PIE1，在允许任何外设中断前，必须先将 INTCON 寄存器的 PEIE 位置 1。

外设中断允许寄存器 PIE1(8CH)

8CH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PIE1	----	----	----	----	----	----	TMR2IE	TMR1IE
R/W	----	----	----	----	----	----	R/W	R/W
复位值	----	----	----	----	----	----	0	0

Bit7 未用，读为0
 Bit6-2 未用
 Bit1 TMR2IE: TIMER2与PR2匹配中断允许位
 1=允许TIMER2与PR2匹配中断
 0=禁止TIMER2与PR2匹配中断
 Bit0 TMR1IE: TIMER1溢出中断允许位
 1=允许TIMER1溢出中断
 0=禁止TIMER1溢出中断

16.2.3 外设中断请求寄存器

外设中断请求寄存器为 PIR1 和 PIR2。当有中断条件产生时，无论对应的中断允许位或全局允许位 GIE 的状态如何，中断标志位都将置 1。用户软件应在允许一个中断之前，确保先将相应的中断标志位清零。

外设中断请求寄存器 PIR1(0CH)

0CH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
PIR1	----	ADIF	----	----	----	----	TMR2IF	TMR1IF
R/W	----	R/W	----	----	----	----	R/W	R/W
复位值	----	0	----	----	----	----	0	0

Bit7 未用
 Bit6 ADIF: A/D转换器中断标志位
 1=A/D转换完成（必须由软件清零）
 0=A/D转换未完成或尚未启动
 Bit5-2 未用
 Bit1 TMR2IF: TIMER2与PR2匹配中断标志位
 1=发生了TIMER2与PR2匹配（必须由软件清零）
 0=TIMER2与PR2不匹配

Bit0

TMR1IF: TIMER1溢出中断标志位

1=TMR1寄存器溢出（必须由软件清零）

0=TMR1寄存器未溢出

16.3 中断现场的保护方法

有中断请求发生并被响应后，程序转至 0004H 执行中断子程序。响应中断之前，必须保存 ACC、STATUS 的内容。芯片没有提供专用的入栈保存和出栈恢复指令，用户需自己保护 ACC 和 STATUS 的内容，以避免中断结束后可能的程序运行错误。

例：对 ACC 与 STATUS 进行入栈保护。

```

ORG      0000H
JP       START      ;用户程序起始地址
ORG      0004H
JP       INT_SERVICE ;中断服务程序
ORG      0008H

START:
...
...

INT_SERVICE:
PUSH:
                                ;中断服务程序入口，保存 ACC 及 STATUS
LD       ACC_BAK,A           ;保存 ACC 的值，(ACC_BAK 需自定义)
SWAPA    STATUS
LD       STATUS_BAK,A        ;保存 STATUS 的值，(STATUS_BAK 需自定义)
...
...

POP:
                                ;中断服务程序出口，还原 ACC 及 STATUS
SWAPA    STATUS_BAK
LD       STATUS,A           ;还原 STATUS 的值
SWAPR    ACC_BAK            ;还原 ACC 的值
SWAPA    ACC_BAK
RETI
  
```

16.4 中断的优先级及多中断嵌套

芯片的各个中断的优先级是平等的，当一个中断正在进行的时候，不会响应另外一个中断，只有执行“RETI”指令后，才能响应下一个中断。

多个中断同时发生时，MCU 没有预置的中断优先级。首先，必须预先设定好各中断的优先权；其次，利用中断使能位和中断控制位，控制系统是否响应该中断。在程序中，必须对中断控制位和中断请求标志进行检测。

17 定时计数器TIMER0

17.1 定时计数器 TIMER0 概述

TIMER0 由如下功能组成：

- 8 位定时器/计数器寄存器（TMR0）
- 8 位预分频器（与看门狗定时器共用）
- 可编程内部或外部时钟源
- 可编程外部时钟边沿选择
- 溢出中断

图 17-1 为 TIMER0 模块的框图。

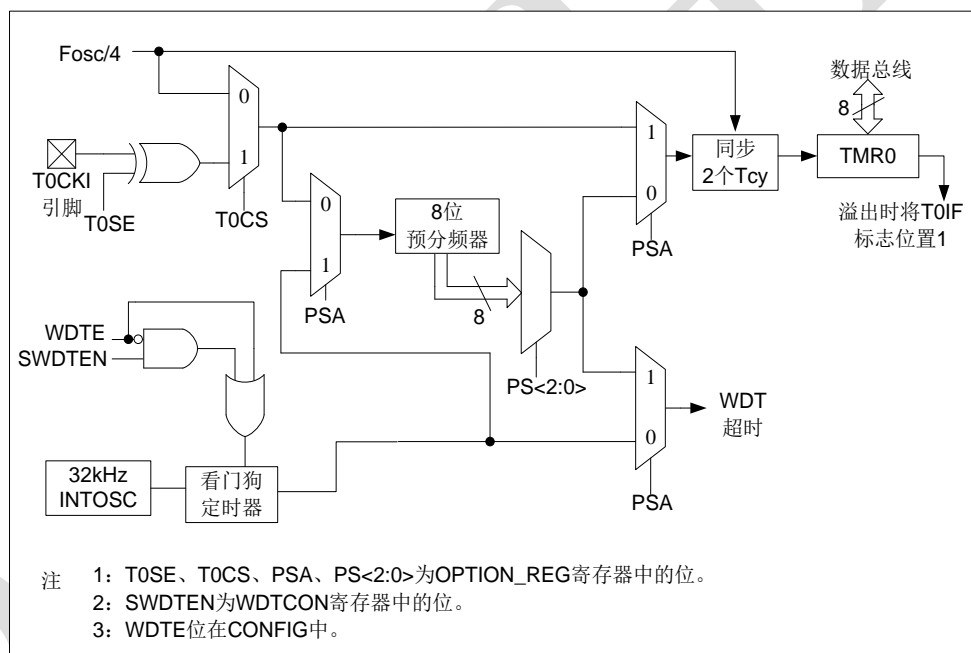


图 17-1 TIMER0/WDT 结构图

17.2 TIMER0 的工作原理

TIMER0 模块既可作为 8 位定时器也可用作 8 位计数器。

17.2.1 位定时器模式

用作定时器时，TIMER0 模块将在每个指令周期递增（不带预分频器）。通过将 OPTION_REG 寄存器的 T0CS 位清 0 可选择定时器模式。如果对 TMR0 寄存器执行写操作，则在接下来的两个指令周期将禁止递增。可调整写入 TMR0 寄存器的值，使得在写入 TMR0 时计入两个指令周期的延时。

17.2.2 位计数器模式

用作计数器时，TIMER0 模块将在 T0CKI 引脚的每个上升沿或下降沿递增。递增的边沿取决于 OPTION_REG 寄存器的 T0SE 位。通过将 OPTION_REG 寄存器的 T0CS 位置 1 可选择计数器模式。

17.2.3 软件可编程预分频器

TIMER0 和看门狗定时器（WDT）共用一个软件可编程预分频器，但不能同时使用。预分频器的分配由 OPTION_REG 寄存器的 PSA 位控制。要将预分频器分配给 TIMER0，PSA 位必须清 0。

TIMER0 模块具有 8 种预分频比选择，范围为 1:2 至 1:256。可通过 OPTION_REG 寄存器的 PS<2:0>位选择预分频比。要使 TIMER0 模块具有 1:1 的预分频比，必须将预分频器分配给 WDT 模块。

预分频器不可读写。当预分频器分配给 TIMER0 模块时，所有写入 TMR0 寄存器的指令都将使预分频器清零。当预分频器分配给 WDT 时，CLRWDT 指令将同时清零预分频器和 WDT。

17.2.4 在 TIMER0 和 WDT 模块间切换预分频器

将预分频器分配给 TIMER0 或 WDT 后，在切换预分频比时可能会产生无意的器件复位。要将预分频器从分配给 TIMER0 改为分配给 WDT 模块时，必须执行如例 18-1 所示的指令序列。

例：更改预分频器（TMR0-WDT）。

```
CLR      TMR0      ;TMR0 清零
CLRWDT           ;WDT 清零
LDIA     B'00xx1111'
LD        OPTION_REG,A
LDIA     B'00xx1xxx'      ;设置新的预分频器
LD        OPTION_REG,A
```

将预分频器从分配给 WDT 切换为分配给 TIMER0 模块，应该执行以下指令。

```
CLRWDT           ;WDT 清零
LDIA     B'00xx0xxx'      ;设置新的预分频器
LD        OPTION_REG,A
```

17.2.5 TIMER0 中断

当 TMR0 寄存器从 FFh 溢出至 00h 时，产生 TIMER0 中断。每次 TMR0 寄存器溢出时，不论是否允许 TIMER0 中断，INTCON 寄存器的 TOIF 中断标志位都会置 1。TOIF 位必须在软件中清零。TIMER0 中断允许位是 INTCON 寄存器的 TOIE 位。

注：由于在休眠状态下定时器是关闭的，所以 TIMER0 中断无法唤醒处理器。

17.3 TIMER0 相关寄存器

有两个寄存器与 TMR0 相关，8 位定时器 / 计数器（TMR0），8 位可编程控制寄存器（OPTION_REG）。

TMR0 为一个 8 位可读写的定时/计数器，OPTION_REG 为一个 8 位只写寄存器，用户可改变 OPTION_REG 的值，来改变 TMR0 的工作模式等。请参看 2.6 关于预分频寄存器（OPTION_REG）的应用。

8 位定时器/计数器 TMR0（01H）。

01H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TMR0	-	-	-	-	-	-	-	-
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	X	X	X	X	X	X	X	X

OPTION_REG 寄存器（81H）

81H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
OPTION_REG	RBPU	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0
读写	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	1	1	1	1	1	1	1	1

Bit7 RBPU: PORTB 上拉使能位

1=禁止 PORTB 上拉

0=由端口的各个锁存值使能 PORTB 上拉

Bit6 INTEDG: 中断边沿选择位

1=INT 引脚的上升沿触发中断

0=INT 引脚的下降沿触发中断

Bit5 T0CS: TIMER0 时钟源选择位

1=T0CKI 引脚上的跳变沿

0=内部指令周期时钟（FOSC/4）

Bit4 T0SE: TIMER0 时钟源边沿选择位

1=在 T0CKI 引脚信号从高电平跳变到低电平时递增

0=在 T0CKI 引脚信号从低电平跳变到高电平时递增

Bit3 PSA: 预分频器分配位

1=预分频器分配给 WDT

0=预分频器分配给 TIMER0 模块

Bit2-0 PS2~PS0: 预分配参数配置位

PS2-PS1-PS0	TMR0 分频比	WDT 分频比
000	1: 2	1: 1
001	1: 4	1: 2
010	1: 8	1: 4

011	1: 16	1: 8
100	1: 32	1: 16
101	1: 64	1: 32
110	1: 128	1: 64
111	1: 256	1: 128

PANCHIP

18 定时计数器TIMER1

18.1 TIMER1 概述

TIMER1 模块是一个 16 位定时器/计数器，具有以下特性：

- 16 位定时器/计数器寄存器（TMR1H:TMR1L）
- 3 位预分频器
- 溢出中断
- 溢出时唤醒（仅外部时钟异步模式）
- 捕捉/比较功能的时基
- 特殊事件触发功能（带有 ECCP）

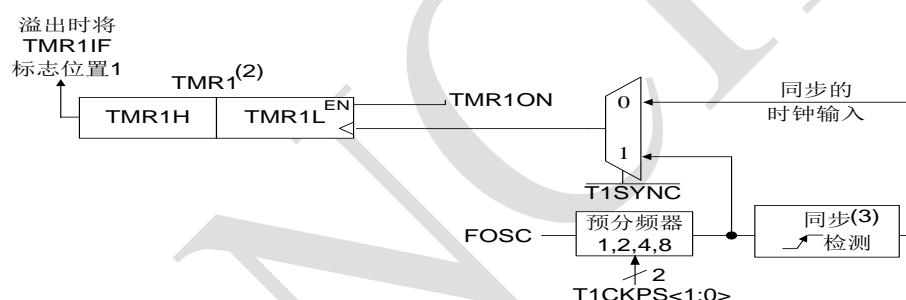


图 18-1 TIMER1 结构图

18.2 TIMER1 工作原理

TIMER1 模块是一个通过一对寄存器 TMR1H:TMR1L 访问的 16 位递增计数器。写入 TMR1H 或 TMR1L 可直接更新该计数器。

当 TIMER1 工作时，TMR1H:TMR1L 寄存器将以 FOSC 的倍数为频率递增，具体倍数由 TIMER1 预分频器决定。

18.3 TIMER1 预分频器

TIMER1 具有四种预分频比选择，允许对时钟输入进行 1、2、4 或 8 分频。T1CON 寄存器的 T1CKPS 位控制预分频计数器。不能直接对预分频计数器进行读或写操作。

18.4 TIMER1 中断

一对 TIMER1 寄存器(TMR1H:TMR1L)递增计数到 FFFFh 后,将溢出返回 0000h。当 TIMER1 溢出时,PIR1 寄存器的 TIMER1 中断标志位被置 1。要允许该溢出中断,用户应将以下位置 1:

- PIE1 寄存器中的 TIMER1 中断允许位
- INTCON 寄存器中的 PEIE 位
- INTCON 寄存器中的 GIE 位

在中断服务程序中将 TMR1IF 位清零可以清除该中断。

注:再次允许该中断前,应将 TMR1H:TMR1L 这对寄存器以及 TMR1IF 位清零。

由于在休眠状态下定时器是关闭的,所以 TIMER1 中断无法唤醒处理器。

18.5 TIMER1 相关寄存器

TIMER1 主要由 3 个 RAM 控制:TMR1 控制寄存器 T1CON;数据寄存器 TMR1L、TMR1H。数据寄存器在赋值的时候必须先赋值低位 TMR1L,再赋值 TMR1H。

TIMER1 数据低位寄存器 TMR1L (0EH)

0EH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TMR1L	-	-	-	-	-	-	-	-
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	x	x	x	x	x	x	x	x

TIMER1 数据高位寄存器 TMR1H (0FH)

0FH	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TMR1H	-	-	-	-	-	-	-	-
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	x	x	x	x	x	x	x	x

TIMER1 控制寄存器 T1CON (10H)

10H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
T1CON	----	----	T1CKPS1	T1CKPS0	----	----	----	TMR1ON
读写	----	----	R/W	R/W	----	----	----	R/W
复位值	----	----	0	0	----	----	----	0

Bit 7 未用

Bit 6	未用 需置零
Bit 5-4	T1CKPS<1:0>: TIMER1 输入时钟预分频比选择位 11 = 1:8 预分频比 10 = 1:4 预分频比 01 = 1:2 预分频比 00 = 1:1 预分频比
Bit3	未用 需置零
Bit2	未用
Bit1	未用 需置零
Bit0	TMR1ON: TIMER1 使能位 1 = 使能TIMER1 0 = 禁止TIMER1

19 定时计数器TIMER2

19.1 TIMER2 概述

TIMER2 模块是一个 8 位定时器/计数器，具有以下特性：

- 8 位定时器寄存器（TMR2）
- 8 位周期寄存器（PR2）
- TMR2 与 PR2 匹配时中断
- 软件可编程预分频比（1:1、1:4 和 1:16）
- 软件可编程后分频比（1:1 至 1:16）

TIMER2 的框图请参见图 19-1。

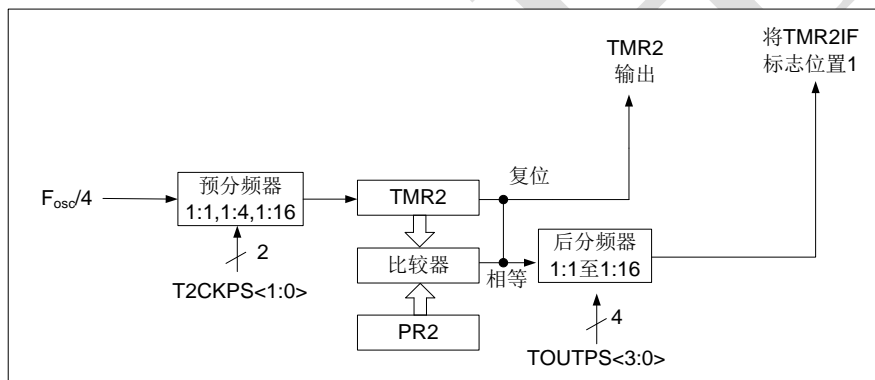


图 19-1 TIMER2 框图

19.2 TIMER2 工作原理

TIMER2 模块的时钟输入是系统指令时钟（FOSC/4）。时钟被输入到 TIMER2 预分频器，有如下几种分频比可供选择：1:1、1:4 或 1:16。预分频器的输出随后用于使 TMR2 寄存器递增。

持续将 TMR2 和 PR2 的值做比较以确定它们何时匹配。TMR2 将从 00h 开始递增直至与 PR2 中的值匹配。匹配发生时，会发生以下两个事件：

- 1) TMR2 在下一递增周期被复位为 00H
- 2) TIMER2 后分频器递增

TIMER2 与 PR2 比较器的匹配输出随后输入给 TIMER2 的后分频器。后分频器具有 1:1 至 1:16 的预分频比可供选择。TIMER2 后分频器的输出用于使 PIR1 寄存器的 TMR2IF 中断标志位置 1。

TMR2 和 PR2 寄存器均可读写。任何复位时，TMR2 寄存器均被设置为 00h 且 PR2 寄存器被设置为 FFh。

通过将 T2CON 寄存器的 TMR2ON 位置 1 使能 TIMER2。

通过将 TMR2ON 位清零禁止 TIMER2。

TIMER2 预分频器由 T2CON 寄存器的 T2CKPS 位控制。

TIMER2 后分频器由 T2CON 寄存器的 TOUTPS 位控制。

预分步器和后分步器计数器在以下情况下被清零：

- 对 TMR2 寄存器执行写操作
- 对 T2CON 寄存器执行写操作
- 发生任何器件复位（上电复位、看门狗定时器复位或欠压复位）

注：写 T2CON 不会将 TMR2 清零。

19.3 TIMER2 相关寄存器

有 2 个寄存器与 TIMER2 相关，分别是数据存储器 TMR2，控制寄存器 T2CON。

TIMER2 数据寄存器 TMR2（11H）

11H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
TMR2	-	-	-	-	-	-	-	-
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	0	0	0	0	0	0	0	0

TIMER2 控制寄存器 T2CON(12H)

12H	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0
T2CON	----	TOUTPS3	TOUTPS2	TOUTPS1	TOUTPS0	TMR2ON	T2CKPS1	T2CKPS0
读写	----	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
复位值	----	0	0	0	0	0	0	0

Bit7 未用，读为 0

Bit6-3 TOUTPS<3:0>：TIMER2 输出后分频比选择位

0000=1:1 后分频比

0001=1:2 后分频比

0010=1:3 后分频比

0011=1:4 后分频比

0100=1:5 后分频比

0101=1:6 后分频比

0110=1:7 后分频比

0111=1:8 后分频比

1000=1:9 后分频比

1001=1:10 后分频比

- 1010=1:11后分频比
1011=1:12后分频比
1100=1:13后分频比
1101=1:14后分频比
1110=1:15后分频比
1111=1:16 后分频比
- Bit2 TMR2ON: TIMER2使能位
 1=使能TIMER2
 0=禁止 TIMER2
- Bit1-0 T2CKPS<1:0>: TIMER2时钟预分频比选择位
 00=预分频值为1
 01=预分频值为4
 1x=预分频值为16

20 MCU电气参数

20.1 MCU DC 特性

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		VDD	条件				
VDD	工作电压	-	8MHz	2.2	-	3.3	V
		-	4MHz	2.2	-	3.3	V
Idd	工作电流	3V	----	-	2	-	mA
		2V	----	-	1	-	mA
Istb	静态电流	3V	----	-	0.1	10	μA
		2V	----	-	0.1	5	μA
Vil	低电平输入电压	-	----	-	-	0.3VDD	V
Vih	高电平输入电压	-	----	0.7VDD	-	-	V
Voh	高电平输出电压	-	不带负载	0.9VDD	-	-	V
VoL	低电平输出电压	-	不带负载	-	-	0.1VDD	V
VADI	AD 口输入电压	-	----	0	-	VDD	V
VAD	AD 模块工作电压	-	----	2	-	3.6	V
EAD	AD 转换误差	-	----	-	±2	-	-
Rph	上拉电阻阻值	3V	----	-	35	-	K
		2V	----	-	65	-	K
IoL	输出口灌电流	3V	Vol=0.3VDD	-	50	-	mA
		2V	Vol=0.3VDD	-	25	-	mA
IoH	输出口拉电流	3V	Voh=0.7VDD	-	15	-	mA
		2V	Voh=0.7VDD	-	10	-	mA

20.2 MCU AC 特性

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		VDD	条件				
TWDT	WDT 复位时间	3V	---	-	18	-	ms
		2V	---	-	36	-	ms
TAD	AD 转换时间	3V	---	-	49	-	CLK
		2V	---	-	49	-	CLK
FINTRC	内振频率 8MHz	VDD=2 to 3.6V, 25°C		-1.5%		1.5%	
		VDD=2 to 3.6V, -40 to 85°C		-2.5%		2.5%	

20.3 指令一览表

助记符		操作	指令周期	标志
控制类-4	NOP	空操作	1	None
	STOP	进入休眠模式	1	TO,PD
	CLRWDT	清零看门狗计数器	1	TO,PD
数据传送-4	LD [R],A	将 ACC 内容传送到 R	1	NONE
	LD A,[R]	将 R 内容传送到 ACC	1	Z
	TESTZ R	将数据存储器内容传给数据存储器	1	Z
	LDIA i	立即数 i 送给 ACC	1	NONE
逻辑运算-16	CLR A	清零 ACC	1	Z
	SET [R]	置位数据存储器 R	1	NONE
	CLR [R]	清零数据存储器 R	1	Z
	ORA [R]	R 与 ACC 内容做“或”运算，结果存入 ACC	1	Z
	ORR [R]	R 与 ACC 内容做“或”运算，结果存入 R	1	Z
	ANDR [R]	R 与 ACC 内容做“与”运算，结果存入 ACC	1	Z
	ANDR [R]	R 与 ACC 内容做“与”运算，结果存入 R	1	Z
	XORA [R]	R 与 ACC 内容做“异或”运算，结果存入 ACC	1	Z
	XORR [R]	R 与 ACC 内容做“异或”运算，结果存入 R	1	Z
	SWAPA [R]	R 寄存器内容的高低半字节转换，结果存入 ACC	1	NONE
	SWAPR [R]	R 寄存器内容的高低半字节转换，结果存入 R	1	NONE
	COMA [R]	R 寄存器内容取反，结果存入 ACC	1	Z
	COMR [R]	R 寄存器内容取反，结果存入 R	1	Z
	XORIA i	ACC 与立即数 i 做“异或”运算，结果存入 ACC	1	Z
	ANDIA i	ACC 与立即数 i 做“与”运算，结果存入 ACC	1	Z
	ORIA i	ACC 与立即数 i 做“或”运算，结果存入 ACC	1	Z
移位操作, 8	RRCA [R]	数据存储器带进位循环右移一位，结果存入 ACC	1	C
	RRCR [R]	数据存储器带进位循环右移一位，结果存入 R	1	C
	RLCA [R]	数据存储器带进位循环左移一位，结果存入 ACC	1	C
	RLCR [R]	数据存储器带进位循环左移一位，结果存入 R	1	C
	RLA [R]	数据存储器不带进位循环左移一位，结果存入 ACC	1	NONE
	RLR [R]	数据存储器不带进位循环左移一位，结果存入 R	1	NONE
	RRA [R]	数据存储器不带进位循环右移一位，结果存入 ACC	1	NONE
	RRR [R]	数据存储器不带进位循环右移一位，结果存入 R	1	NONE
递增递减, 4	INCA [R]	递增数据存储器 R，结果放入 ACC	1	Z
	INCR [R]	递增数据存储器 R，结果放入 R	1	Z
	DECA[R]	递减数据存储器 R，结果放入 ACC	1	Z
	DECR[R]	递减数据存储器 R，结果放入 R	1	Z
位操作, 2	CLRB [R],b	将数据存储器 R 中某位清零	1	NONE
	SETB [R],b	将数据存储器 R 中某位置一	1	NONE
查表, 2	TABLE [R]	读取 OTP 内容结果放入 TABLE DATAH 与 R	2	NONE

	TABLEA	读取 OTP 内容结果放入 TABLE_DATAH 与 ACC	2	NONE
数 学 运 算, 16	ADDA [R]	$ACC+[R] \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	ADDR [R]	$ACC+[R] \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	ADDCA [R]	$ACC+[R]+C \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	ADDCR [R]	$ACC+[R]+C \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	ADDIA i	$ACC+i \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	SUBA [R]	$[R]-ACC \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	SUBR [R]	$[R]-ACC \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	SUBCA [R]	$[R]-ACC-C \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	SUBCR [R]	$[R]-ACC-C \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	SUBIA i	$i-ACC \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	HSUBA [R]	$ACC-[R] \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	HSUBR [R]	$ACC-[R] \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	HSUBCA[R]]	$ACC-[R]-\overline{C} \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
	HSUBCR[R]]	$ACC-[R]-\overline{C} \rightarrow R$	1	Z,C,DC,OV
	HSUBIA i	$ACC-i \rightarrow ACC$	1	Z,C,DC,OV
无 条 件 转 移, 5	RET	从子程序返回	2	NONE
	RET i	从子程序返回, 并将立即数 I 存入 ACC	2	NONE
	RETI	从中断返回	2	NONE
	CALL ADD	子程序调用	2	NONE
	JP ADD	无条件跳转	2	NONE
条 件 转 移, 8	SZB [R],b	如果数据存储器 R 的 b 位为“0”, 则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SNZB [R],b	如果数据存储器 R 的 b 位为“1”, 则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZA [R]	数据存储器 R 送至 ACC, 若内容为“0”,则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZR [R]	数据存储器 R 内容为“0”, 则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZINCA[R]	数据存储器 R 加“1”, 结果放入 ACC, 若结果为“0”,则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZINCR[R]	数据存储器 R 加“1”, 结果放入 R, 若结果为“0”,则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZDECA[R]	数据存储器 R 减“1”, 结果放入 ACC, 若结果为“0”,则跳过下一条指令	1or2	NONE
	SZDECR [R]	数据存储器 R 减“1”, 结果放入 R, 若结果为“0”,则跳过下一条指令	1or2	NONE

20.4 指令说明

ADDA [R]
操作: 将 R 加 ACC, 结果放入 ACC

周期: 1
影响标志位: C, DC, Z, OV
举例:

LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
LD	R01,A	;将 ACC 的值 (09H) 赋给自定义寄存器 R01
LDIA	077H	;给 ACC 赋值 77H
ADDA	R01	;执行结果: ACC=09H+77H=80H

ADDR [R]
操作: 将 R 加 ACC, 结果放入 R
周期: 1
影响标志位: C, DC, Z, OV
举例:

LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
LD	R01,A	;将 ACC 的值 (09H) 赋给自定义寄存器 R01
LDIA	077H	;给 ACC 赋值 77H
ADDR	R01	;执行结果: R01=09H+77H=80H

ADDCA [R]
操作: 将 R 加 ACC 加 C 位, 结果放入 ACC
周期: 1
影响标志位: C, DC, Z, OV
举例:

LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
LD	R01,A	;将 ACC 的值 (09H) 赋给自定义寄存器 R01
LDIA	077H	;给 ACC 赋值 77H
ADDCA	R01	;执行结果: ACC=09H+77H+C=80H(C=0) ACC=09H+77H+C=81H(C=1)

ADDCR [R]
操作: 将 R 加 ACC 加 C 位, 结果放入 R
周期: 1
影响标志位: C, DC, Z, OV
举例:

LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
LD	R01,A	;将 ACC 的值 (09H) 赋给自定义寄存器 R01
LDIA	077H	;给 ACC 赋值 77H
ADDCR	R01	;执行结果: R01=09H+77H+C=80H(C=0) R01=09H+77H+C=81H(C=1)

ADDIA i
操作: 将立即数 i 加 ACC, 结果放入 ACC
周期: 1
影响标志位: C, DC, Z, OV

举例:

LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
ADDIA	077H	;执行结果: ACC=ACC(09H)+i(77H)=80H

ANDA [R]

操作: 寄存器 R 跟 ACC 进行逻辑与运算, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

LDIA	0FH	;给 ACC 赋值 0FH
LD	R01,A	;将 ACC 的值(0FH)赋给寄存器 R01
LDIA	77H	;给 ACC 赋值 77H
ANDA	R01	;执行结果: ACC=(0FHand77H)=07H

ANDR [R]

操作: 寄存器 R 跟 ACC 进行逻辑与运算, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

LDIA	0FH	;给 ACC 赋值 0FH
LD	R01,A	;将 ACC 的值(0FH)赋给寄存器 R01
LDIA	77H	;给 ACC 赋值 77H
ANDR	R01	;执行结果: R01=(0FHand77H)=07H

ANDIA i

操作: 将立即数 i 与 ACC 进行逻辑与运算, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

LDIA	0FH	;给 ACC 赋值 0FH
ANDIA	77H	;执行结果: ACC=(0FHand77H)=07H

CALL ADD

操作: 调用子程序

周期: 2

影响标志位: 无

举例:

CALL	LOOP	;调用名称定义为"LOOP"的子程序地址
------	------	----------------------

CLRA

操作: ACC 清零

周期: 1
影响标志位: Z
举例:
CLR A ;执行结果: ACC=0

CLR [R]
操作: 寄存器 R 清零
周期: 1
影响标志位: Z
举例:
CLR R01 ;执行结果: R01=0

CLRB [R],b
操作: 寄存器 R 的第 b 位清零
周期: 1
影响标志位: 无
举例:
CLRB R01,3 ;执行结果: R01 的第 3 位为零

CLRWDT
操作: 清零看门狗计数器
周期: 1
影响标志位: TO, PD
举例:
CLRWDT ;看门狗计数器清零

COMA [R]
操作: 寄存器 R 取反, 结果放入 ACC
周期: 1
影响标志位: Z
举例:
LDIA 0AH ;ACC 赋值 0AH
LD R01,A ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
COMA R01 ;执行结果: ACC=0F5H

COMR [R]
操作: 寄存器 R 取反, 结果放入 R
周期: 1
影响标志位: Z
举例:
LDIA 0AH ;ACC 赋值 0AH

LD R01,A ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
COMR R01 ;执行结果: R01=0F5H

DECA [R]

操作: 寄存器 R 自减 1, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

LDIA 0AH ;ACC 赋值 0AH
LD R01,A ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
DECA R01 ;执行结果: ACC=(0AH-1)=09H

DECR [R]

操作: 寄存器 R 自减 1, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

LDIA 0AH ;ACC 赋值 0AH
LD R01,A ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
DECR R01 ;执行结果: R01=(0AH-1)=09H

HSUBA [R]

操作: ACC 减 R, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA 077H ;ACC 赋值 077H
LD R01,A ;将 ACC 的值(077H)赋给寄存器 R01
LDIA 080H ;ACC 赋值 080H
HSUBA R01 ;执行结果: ACC=(80H-77H)=09H

HSUBR [R]

操作: ACC 减 R, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA 077H ;ACC 赋值 077H
LD R01,A ;将 ACC 的值(077H)赋给寄存器 R01
LDIA 080H ;ACC 赋值 080H
HSUBR R01 ;执行结果: R01=(80H-77H)=09H

HSUBCA [R]

操作:

ACC 减 R 减 \overline{C} ，结果放入 ACC

周期:

1

影响标志位:

C,DC,Z,OV

举例:

```
LDIA      077H      ;ACC 赋值 077H
LD        R01,A      ;将 ACC 的值(077H)赋给寄存器 R01
LDIA      080H      ;ACC 赋值 080H
HSUBCA    R01
;执行结果: ACC=(80H-77H- $\overline{C}$ )=09H(C=0)

ACC=(80H-77H- $\overline{C}$ )=08H(C=1)
```

HSUBCR [R]

操作:

ACC 减 R 减 \overline{C} ，结果放入 R

周期:

1

影响标志位:

C,DC,Z,OV

举例:

```
LDIA      077H      ;ACC 赋值 077H
LD        R01,A      ;将 ACC 的值(077H)赋给寄存器 R01
LDIA      080H      ;ACC 赋值 080H
HSUBCR    R01
;执行结果: R01=(80H-77H- $\overline{C}$ )=09H(C=0)

R01=(80H-77H- $\overline{C}$ )=08H(C=1)
```

INCA [R]

操作: 寄存器 R 自加 1，结果放入 ACC

周期:

1

影响标志位:

Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
LD        R01,A      ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
INCA      R01
;执行结果: ACC=(0AH+1)=0BH
```

INCR [R]

操作: 寄存器 R 自加 1，结果放入 R

周期:

1

影响标志位:

Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
LD        R01,A      ;将 ACC 的值(0AH)赋给寄存器 R01
```

	INCR	R01	;执行结果: R01=(0AH+1)=0BH
JP	ADD		
操作:	跳转到 add 地址		
周期:	2		
影响标志位:	无		
举例:			
	JP	LOOP	;跳转至名称定义为”LOOP”的子程序地址
LD	A, [R]		
操作:	将 R 的值赋给 ACC		
周期:	1		
影响标志位:	Z		
举例:			
	LD	A,R01	;将寄存器 R0 的值赋给 ACC
	LD	R02,A	;将 ACC 的值赋给寄存器 R02, 实现了数据从 R01→R02 的移动
LD	[R], A		
操作:	将 ACC 的值赋给 R		
周期:	1		
影响标志位:	无		
举例:			
	LDIA	09H	;给 ACC 赋值 09H
	LD	R01,A	;执行结果: R01=09H
LDIA	i		
操作:	立即数 i 赋给 ACC		
周期:	1		
影响标志位:	无		
举例:			
	LDIA	0AH	;ACC 赋值 0AH
NOP			
操作:	空指令		
周期:	1		
影响标志位:	无		
举例:			
	NOP		
ORIA	i		
操作:	立即数与 ACC 进行逻辑或操作, 结果赋给 ACC		
周期:	1		
影响标志位:	Z		

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
ORIA      030H     ;执行结果: ACC=(0AHor30H)=3AH
```

ORA [R]

操作: 寄存器 R 跟 ACC 进行逻辑或运算, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;给 ACC 赋值 0AH
LD        R01,A     ;将 ACC(0AH)赋给寄存器 R01
LDIA      30H      ;给 ACC 赋值 30H
ORA       R01       ;执行结果: ACC=(0AHor30H)=3AH
```

ORR [R]

操作: 寄存器 R 跟 ACC 进行逻辑或运算, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;给 ACC 赋值 0AH
LD        R01,A     ;将 ACC(0AH)赋给寄存器 R01
LDIA      30H      ;给 ACC 赋值 30H
ORR       R01       ;执行结果: R01=(0AHor30H)=3AH
```

RET

操作: 从子程序返回

周期: 2

影响标志位: 无

举例:

```
CALL      LOOP     ;调用子程序 LOOP
NOP       ;RET 指令返回后将执行这条语句
...       ;其它程序
```

LOOP:

```
...       ;子程序
RET       ;子程序返回
```

RET i

操作: 从子程序带参数返回, 参数放入 ACC

周期: 2

影响标志位: 无

举例:

```
CALL      LOOP     ;调用子程序 LOOP
NOP       ;RET 指令返回后将执行这条语句
```


	...	;其它程序
LOOP:		
	...	;子程序
	RET 35H	;子程序返回,ACC=35H
RETI		
操作:	中断返回	
周期:	2	
影响标志位:	无	
举例:		
INT_START		;中断程序入口
	...	;中断处理程序
	RETI	;中断返回
RLCA	[R]	
操作:	寄存器 R 带 C 循环左移一位, 结果放入 ACC	
周期:	1	
影响标志位:	C	
举例:		
	LDIA 03H	;ACC 赋值 03H
	LD R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RLCA R01	;操作结果: ACC=06H(C=0);
		ACC=07H(C=1)
		C=0
RLCR	[R]	
操作:	寄存器 R 带 C 循环左移一位, 结果放入 R	
周期:	1	
影响标志位:	C	
举例:		
	LDIA 03H	;ACC 赋值 03H
	LD R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RLCR R01	;操作结果: R01=06H(C=0);
		R01=07H(C=1);
		C=0
RLA	[R]	
操作:	寄存器 R 不带 C 循环左移一位, 结果放入 ACC	
周期:	1	
影响标志位:	无	
举例:		
	LDIA 03H	;ACC 赋值 03H
	LD R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H

	RLA	R01	;操作结果: ACC=06H
RLR	[R]		
操作:	寄存器 R 不带 C 循环左移一位, 结果放入 R		
周期:	1		
影响标志位:	无		
举例:			
	LDIA	03H	;ACC 赋值 03H
	LD	R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RLR	R01	;操作结果: R01=06H
RRCA	[R]		
操作:	寄存器 R 带 C 循环右移一位, 结果放入 ACC		
周期:	1		
影响标志位:	C		
举例:			
	LDIA	03H	;ACC 赋值 03H
	LD	R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RRCA	R01	;操作结果: ACC=01H(C=0); ACC=081H(C=1); C=1
RRCR	[R]		
操作:	寄存器 R 带 C 循环右移一位, 结果放入 R		
周期:	1		
影响标志位:	C		
举例:			
	LDIA	03H	;ACC 赋值 03H
	LD	R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RRCR	R01	;操作结果: R01=01H(C=0); R01=81H(C=1); C=1
RRA	[R]		
操作:	寄存器 R 不带 C 循环右移一位, 结果放入 ACC		
周期:	1		
影响标志位:	无		
举例:			
	LDIA	03H	;ACC 赋值 03H
	LD	R01,A	;ACC 值赋给 R01,R01=03H
	RRA	R01	;操作结果: ACC=81H
RRR	[R]		

操作: 寄存器 R 不带 C 循环右移一位, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: 无

举例:

```
LDIA    03H        ;ACC 赋值 03H
LD      R01,A      ;ACC 值赋给 R01,R01=03H
RRR     R01        ;操作结果: R01=81H
```

SET [R]

操作: 寄存器 R 所有位置 1

周期: 1

影响标志位: 无

举例:

```
SET     R01        ;操作结果: R01=0FFH
```

SETB [R],b

操作: 寄存器 R 的第 b 位置 1

周期: 1

影响标志位: 无

举例:

```
CLR     R01        ;R01=0
SETB    R01,3      ;操作结果: R01=08H
```

STOP

操作: 进入休眠状态

周期: 1

影响标志位: TO, PD

举例:

```
STOP        ;芯片进入省电模式, CPU、振荡器停止工作, IO 口保持原来状态。
```

SUBIA i

操作: 立即数 i 减 ACC, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

```
LDIA    077H      ;ACC 赋值 77H
SUBIA   80H        ;操作结果: ACC=80H-77H=09H
```

SUBA [R]

操作: 寄存器 R 减 ACC, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA	080H	;ACC 赋值 80H
LD	R01,A	;ACC 的值赋给 R01, R01=80H
LDIA	77H	;ACC 赋值 77H
SUBA	R01	;操作结果: ACC=80H-77H=09H

SUBR [R]

操作: 寄存器 R 减 ACC, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA	080H	;ACC 赋值 80H
LD	R01,A	;ACC 的值赋给 R01, R01=80H
LDIA	77H	;ACC 赋值 77H
SUBR	R01	;操作结果: R01=80H-77H=09H

SUBCA [R]

操作: 寄存器 R 减 ACC 减 C, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA	080H	;ACC 赋值 80H
LD	R01,A	;ACC 的值赋给 R01, R01=80H
LDIA	77H	;ACC 赋值 77H
SUBCA	R01	;操作结果: ACC=80H-77H-C=09H(C=0); ACC=80H-77H-C=08H(C=1);

SUBCR [R]

操作: 寄存器 R 减 ACC 减 C, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: C,DC,Z,OV

举例:

LDIA	080H	;ACC 赋值 80H
LD	R01,A	;ACC 的值赋给 R01, R01=80H
LDIA	77H	;ACC 赋值 77H
SUBCR	R01	;操作结果: R01=80H-77H-C=09H(C=0) R01=80H-77H-C=08H(C=1)

SWAPA [R]

操作: 寄存器 R 高低半字节交换, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: 无

举例:

LDIA	035H	;ACC 赋值 35H
------	------	-------------

LD R01,A ;ACC 的值赋给 R01, R01=35H
SWAPA R01 ;操作结果: ACC=53H

SWAPR [R]

操作: 寄存器 R 高低半字节交换, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: 无

举例:

LDIA 035H ;ACC 赋值 35H
LD R01,A ;ACC 的值赋给 R01, R01=35H
SWAPR R01 ;操作结果: R01=53H

SZB [R],b

操作: 判断寄存器 R 的第 b 位, 为 0 间跳, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZB R01,3 ;判断寄存器 R01 的第 3 位
JP LOOP ;R01 的第 3 位为 1 才执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP LOOP1 ;R01 的第 3 位为 0 时间跳, 执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SNZB [R],b

操作: 判断寄存器 R 的第 b 位, 为 1 间跳, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SNZB R01,3 ;判断寄存器 R01 的第 3 位
JP LOOP ;R01 的第 3 位为 0 才执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP LOOP1 ;R01 的第 3 位为 1 时间跳, 执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZA [R]

操作: 将寄存器 R 的值赋给 ACC, 若 R 为 0 则间跳, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZA R01 ;R01→ACC
JP LOOP ;R01 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP LOOP1 ;R01 为 0 时间跳, 执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZR [R]

操作: 将寄存器 R 的值赋给 R, 若 R 为 0 则间跳, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZR	R01	;R01→R01
JP	LOOP	;R01 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP	LOOP1	;R01 为 0 时间跳执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZINCA [R]

操作: 将寄存器 R 自加 1, 结果放入 ACC, 若结果为 0, 则跳过下一条语句, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZINCA	R01	;R01+1→ACC
JP	LOOP	;ACC 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP	LOOP1	;ACC 为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZINCR [R]

操作: 将寄存器 R 自加 1, 结果放入 R, 若结果为 0, 则跳过下一条语句, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZINCR	R01	;R01+1→R01
JP	LOOP	;R01 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP	LOOP1	;R01 为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZDECA [R]

操作: 将寄存器 R 自减 1, 结果放入 ACC, 若结果为 0, 则跳过下一条语句, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZDECA	R01	;R01-1→ACC
JP	LOOP	;ACC 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP	LOOP1	;ACC 为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP1

SZDECR [R]

操作: 将寄存器 R 自减 1, 结果放入 R, 若结果为 0, 则跳过下一条语句, 否则顺序执行

周期: 1or2

影响标志位: 无

举例:

SZDECR	R01	;R01-1→R01
JP	LOOP	;R01 不为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP
JP	LOOP1	;R01 为 0 时执行这条语句, 跳转至 LOOP1

TABLE [R]

操作: 查表, 查表结果低 8 位放入 R, 高位放入专用寄存器 TABLE_SPH

周期: 2

影响标志位: 无

举例:

```
LDIA    01H           ;ACC 赋值 01H
LD      TABLE_SPH,A  ;ACC 值赋给表格高位地址, TABLE_SPH=1
LDIA    015H          ;ACC 赋值 15H
LD      TABLE_SPL,A  ;ACC 值赋给表格地位地址, TABLE_SPL=15H
TABLE   R01           ;查表 0115H 地址, 操作结果: TABLE_DATAH=12H, R01=34H
...
ORG     0115H
DW      1234H
```

TABLEA

操作: 查表, 查表结果低 8 位放入 ACC, 高位放入专用寄存器 TABLE_SPH

周期: 2

影响标志位: 无

举例:

```
LDIA    01H           ;ACC 赋值 01H
LD      TABLE_SPH,A  ;ACC 值赋给表格高位地址, TABLE_SPH=1
LDIA    015H          ;ACC 赋值 15H
LD      TABLE_SPL,A  ;ACC 值赋给表格地位地址, TABLE_SPL=15H
TABLEA   ;查表 0115H 地址, 操作结果: TABLE_DATAH=12H, ACC=34H
...
ORG     0115H
DW      1234H
```

TESTZ [R]

操作: 将 R 的值赋给 R,用以影响 Z 标志位

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
TESTZ   R0           ;将寄存器 R0 的值赋给 R0, 用于影响 Z 标志位
SZB     STATUS,Z     ;判断 Z 标志位, 为 0 间跳
JP      Add1         ;当寄存器 R0 为 0 的时候跳转至地址 Add1
JP      Add2         ;当寄存器 R0 不为 0 的时候跳转至地址 Add1
```

XORIA i

操作: 立即数与 ACC 进行逻辑异或运算, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
XORIA     0FH      ;执行结果: ACC=05H
```

XORA [R]

操作: 寄存器 R 与 ACC 进行逻辑异或运算, 结果放入 ACC

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
LD        R01,A     ;ACC 值赋给 R01,R01=0AH
LDIA      0FH      ;ACC 赋值 0FH
XORA      R01       ;执行结果: ACC=05H
```

XORR [R]

操作: 寄存器 R 与 ACC 进行逻辑异或运算, 结果放入 R

周期: 1

影响标志位: Z

举例:

```
LDIA      0AH      ;ACC 赋值 0AH
LD        R01,A     ;ACC 值赋给 R01,R01=0AH
LDIA      0FH      ;ACC 赋值 0FH
XORR      R01       ;执行结果: R01=05H
```


21 典型应用电路（参考）

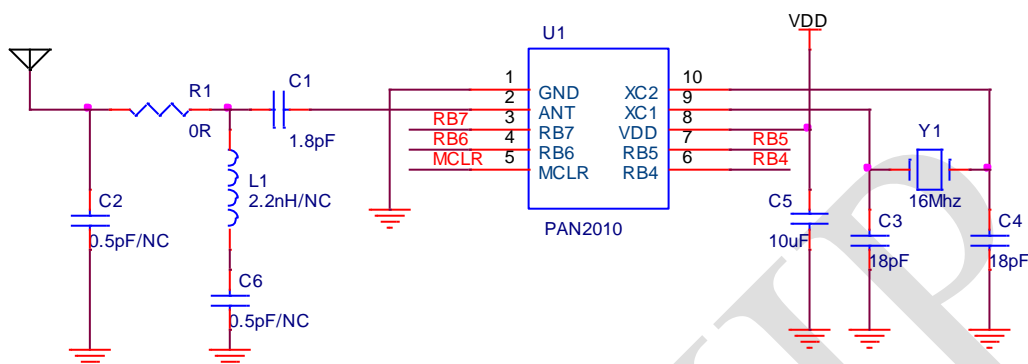


图 21-1 PAN2010 的应用电路

注 1：不过认证则选择 NC 电路。

注 2：过认证的天线部分预留 5 个元器件，R1 换成电感 5.6nH。

注 3：C3\C4 根据晶振的内部负载电容来确定取值，经验值如下表所示，频偏控制在 50KHz 范围内。

晶振负载电容 (pF)	外部匹配电容 (pF)
9	18
12	22
20	36

22 封装尺寸

PAN2010 采用 SSOP10 封装方式，封装尺寸如图 22-1 所示。

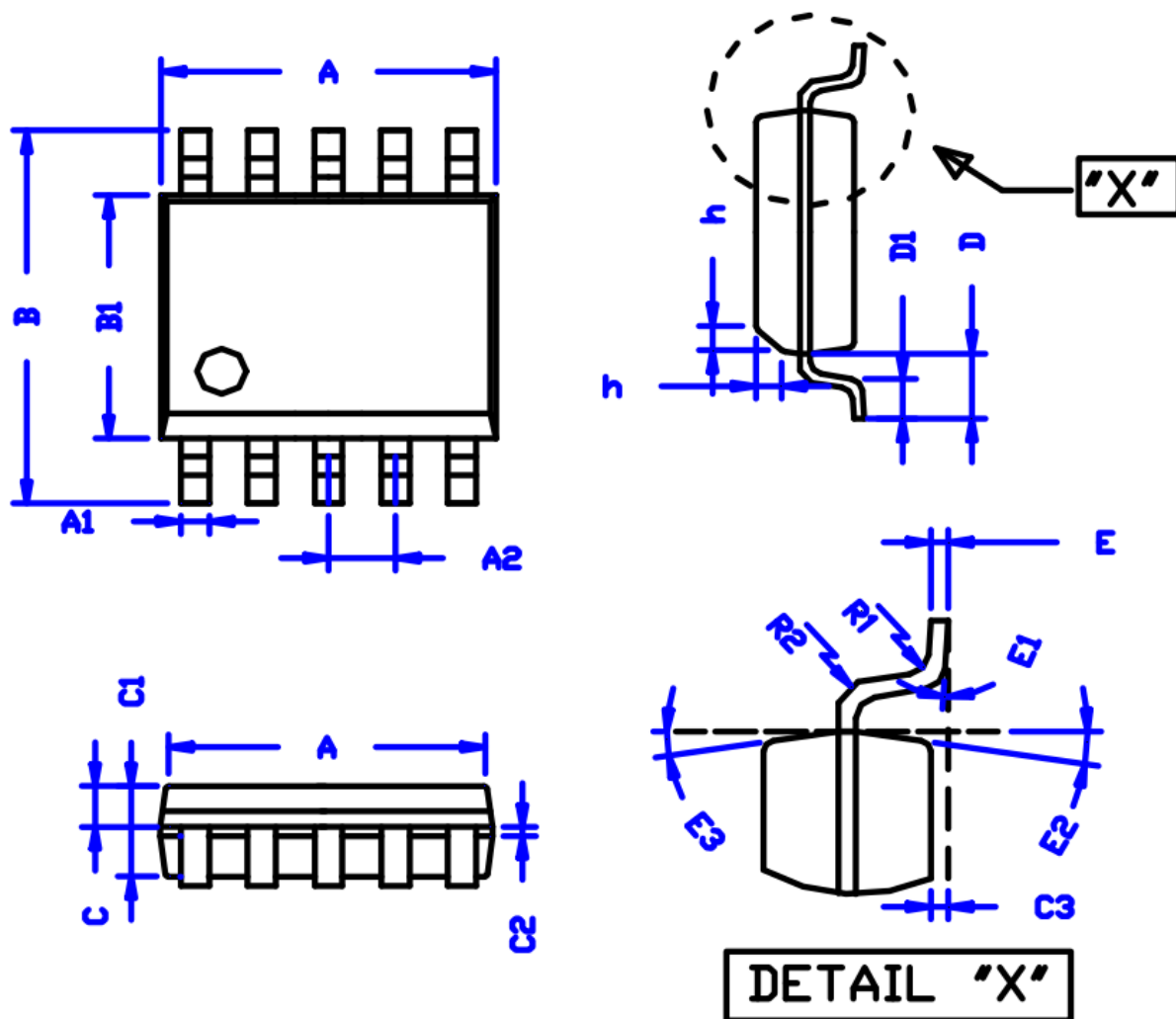


图 22-1 PAN2010 封装图 (SSOP10)

表 22-1 PAN2010 封装细节参数 (SSOP10)

Symbol	Min	Nom	Max
A	4.70	4.90	5.10
A1	0.33	0.40	0.51
A2	0.90	1.00	1.10
B	5.70	6.00	6.30
B1	3.80	3.90	4.00
C	1.35	1.45	1.50
C1	0.55	0.60	0.65
C2	0.05	0.15	0.25

C3	0.08	0.15	0.20
D	0.85	1.05	1.15
D1	0.40	0.65	0.85
E	0.15	0.20	0.25
E1	0°C		8°C
h	0.30	0.40	0.50

23 注意事项

- (1) 该产品属 CMOS 器件，在储存、运输、使用过程中要注意防静电。
- (2) 器件使用时接地要良好。
- (3) 回流焊温度不能超过 260℃。

24 储存条件

- (1) 产品在密封包装中储存：温度小于 30°C 且湿度小于 90%时，可达 12 个月。
- (2) 包装袋被打开后，元器件将被回流焊制程或其他的高温制程所采用时必须符合：
 - 1) 在 72 小时内且工厂环境为小于 30°C≤60%RH 完成；
 - 2) 保存在 10%RH 环境下；
 - 3) 使用前进行 125°C，24H 烘烤去除内部水汽。

25 联系方式

上海磐启微电子有限公司

电话: 021-50802371

传真: 021-50802372

地址: 中国(上海)自由贸易试验区盛夏路 666 号 E 栋 802

苏州磐启微电子有限公司

电话: 0512-68136052

传真: 0512-68136051

地址: 苏州工业园区崇文路 199 号富华科技大厦 4-F

上海磐启微电子有限公司深圳分公司

电话: 0755-26403799

传真: 0755-26403799

地址: 深圳市南山区科技园科技路 11 号伟杰大厦 106 室