



A/D Flash 单片机

HT66F2372

版本: V1.51 日期: 2025-02-14

www.holtek.com

目录

特性	7
CPU 特性	7
周边特性	7
开发工具	8
概述	8
方框图	9
引脚图	9
引脚说明	12
极限参数	18
直流电气特性	19
工作电压特性	19
工作电流特性	19
待机电流特性	20
交流电气特性	21
内部高速振荡器 – HIRC – 频率精准度	21
内部低速振荡器电气特性 – LIRC	21
外部 32.768kHz 晶体振荡器电气特性 – LXT	21
工作频率电气特性曲线图	22
系统上电时间电气特性	22
输入 / 输出电气特性	23
输入 / 输出 (非多电源引脚) 电气特性	23
输入 / 输出 (多电源引脚) 电气特性	24
A/D 转换器电气特性	25
内部参考电压电气特性	26
比较器电气特性	27
存储器电气特性	28
LVD/LVR 电气特性	28
LCD 电气特性	29
I ² C 电气特性	30
上电复位特性	31
系统结构	31
时序和流水线结构	31
程序计数器	32
堆栈	33
算术逻辑单元 – ALU	33
Flash 程序存储器	34
结构	34
特殊向量	34
查表	34

查表范例	35
在线烧录 – ICP	36
片上调试 – OCDS	36
在线应用编程 – IAP	37
数据存储器	52
结构	52
数据存储器寻址	53
通用数据存储器	53
特殊功能数据存储器	53
特殊功能寄存器	55
间接寻址寄存器 – IAR0, IAR1, IAR2	55
存储器指针 – MP0, MP1L/MP1H, MP2L/MP2H	55
程序存储区指针 – PBP	56
累加器 – ACC	57
程序计数器低字节寄存器 – PCL	57
查表寄存器 – TBLP, TBHP, TBLH	57
Option 存储器映射寄存器 – ORMC	57
状态寄存器 – STATUS	58
EEPROM 数据存储器	60
EEPROM 数据存储器结构	60
EEPROM 寄存器	60
从 EEPROM 中读取数据	62
EEPROM 页擦操作	62
EEPROM 写操作	63
写保护	64
EEPROM 中断	64
编程注意事项	64
振荡器	67
振荡器概述	67
系统时钟配置	67
外部晶体 / 陶瓷振荡器 – HXT	68
内部高速 RC 振荡器 – HIRC	69
外部 32.768kHz 晶体振荡器 – LXT	69
内部 32kHz 振荡器 – LIRC	70
工作模式和系统时钟	70
系统时钟	70
系统工作模式	71
控制寄存器	72
工作模式转换	75
待机电流注意事项	78
唤醒	78
看门狗定时器	79
看门狗定时器时钟源	79
看门狗定时器控制寄存器	79

看门狗定时器操作	80
复位和初始化	81
复位功能	81
复位初始状态	85
输入 / 输出端口	91
上拉电阻	92
PA 口唤醒	93
输入 / 输出端口控制寄存器	93
输入 / 输出端口电源控制	93
输入 / 输出端口源电流控制	94
引脚共用功能	96
输入 / 输出引脚结构	104
读端口功能	105
编程注意事项	106
定时器模块 – TM	107
简介	107
TM 操作	107
TM 时钟源	107
TM 中断	107
TM 外部引脚	107
编程注意事项	108
标准型 TM – STM	110
标准型 TM 操作	110
标准型 TM 寄存器介绍	110
标准型 TM 工作模式	114
周期型 TM – PTM	122
周期型 TM 操作	123
周期型 TM 寄存器描述	123
周期型 TM 工作模式	127
A/D 转换器	134
A/D 转换器简介	134
A/D 转换器寄存器介绍	134
A/D 转换器参考电压	138
A/D 转换器输入信号	138
A/D 转换器操作	139
转换率和时序图	140
A/D 转换步骤	140
编程注意事项	141
A/D 转换功能	141
A/D 转换程序范例	142
串行接口模块 – SIM	144
SPI 接口	144
I ² C 接口	151

SPI 串行接口模块	160
SPI 接口操作	160
SPI 寄存器	161
SPI 通信	163
SPI 总线使能 / 除能	165
SPI 操作步骤	165
错误侦测	167
UART 接口	167
UART 外部引脚.....	168
UART 单线模式.....	168
UART 数据传输方案.....	169
UART 状态和控制寄存器.....	169
波特率发生器	175
UART 模块的设置与控制.....	177
UART 发送器.....	178
UART 接收器.....	179
接收错误处理	181
UART 模块中断结构.....	181
UART 模块暂停和唤醒.....	182
比较器	183
比较器操作	183
比较器寄存器	184
输入失调校准	185
比较器中断	185
编程注意事项	185
16 位乘除法单元 – MDU	186
MDU 寄存器.....	186
乘除法单元操作	187
循环冗余校验 – CRC.....	188
CRC 寄存器	188
CRC 操作	189
CRC 计算	190
软件控制 LCD 驱动.....	191
LCD 操作	191
控制寄存器	191
中断	192
中断寄存器	192
中断操作	200
外部中断	201
比较器中断	202
A/D 转换器中断	202
多功能中断	202
TM 中断	202
LVD 中断	202

EEPROM 中断	203
SIM 中断	203
UART 中断.....	203
SPI 接口中断	203
时基中断	203
中断唤醒功能	205
编程注意事项	205
低电压检测 – LVD	206
LVD 寄存器	206
LVD 操作	206
配置选项	207
应用电路	208
指令集	209
简介	209
指令周期	209
数据的传送	209
算术运算	209
逻辑和移位运算	209
分支和控制转换	210
位运算	210
查表运算	210
其它运算	210
指令集概要	211
惯例	211
扩展指令集	214
指令定义	216
扩展指令定义	228
封装信息	238
28-pin SOP (300mil) 外形尺寸	239
28-pin SSOP (150mil) 外形尺寸	240
SAW Type 32-pin QFN (4mm×4mm×0.75mm) 外形尺寸	241
44-pin LQFP (10mm×10mm) (FP2.0mm) 外形尺寸	242
48-pin LQFP (7mm×7mm) 外形尺寸	243

特性

CPU 特性

- 工作电压：
 - ◆ $f_{SYS}=8\text{MHz}$: 1.8V~5.5V
 - ◆ $f_{SYS}=12\text{MHz}$: 2.7V~5.5V
 - ◆ $f_{SYS}=16\text{MHz}$: 3.3V~5.5V
- $V_{DD}=5\text{V}$, 系统时钟为 16MHz 时, 指令周期为 $0.25\mu\text{s}$
- 暂停和唤醒功能, 以降低功耗
- 振荡器:
 - ◆ 外部高速晶振 – HXT
 - ◆ 外部低速 32.768kHz 晶体振荡器 – LXT
 - ◆ 内部高速 8/12/16MHz RC 振荡器 – HIRC
 - ◆ 内部低速 32kHz RC 振荡器 – LIRC
- 完全集成内部振荡器, 无需外接元器件
- 多种工作模式: 快速、低速、空闲和休眠
- 所有指令都可在 1~3 个指令周期内完成
- 查表指令
- 115 条功能强大的指令系统
- 16 层堆栈
- 位操作指令

周边特性

- Flash 程序存储器: $32\text{K}\times 16$
- RAM 数据存储器: 3072×8
- True EEPROM 存储器: 2048×8
- 在线应用编程 – IAP
- 看门狗定时器功能
- 44 个双向 I/O 口
- 可编程 I/O 源电流用于 LED 应用
- 软件控制的 1/2 bias LCD 驱动功能, 具有 4 个 SCOM 线
- 四个与 I/O 口共用引脚外部中断
- 多个定时器模块用于时间测量、比较匹配输出、PWM 输出及单脉冲输出功能
- 串行接口模块 – SIM, 用于 SPI、I²C 通信
- 串行外设接口 – SPI
- 三个全双工 / 半双工通用异步通信接口 – UART
- 双时基功能, 可提供固定时间的中断信号
- 两个比较器
- 带内部参考电压 V_R 的 16 个外部通道 12-bit 分辨率的 A/D 转换器
- 内建乘除法单元 – MDU

- 内建 16-bit 循环冗余校验功能 – CRC
- 内部片上调试功能 – OCDS
- 低电压复位功能 – LVR
- 低电压检测功能 – LVD
- 封装类型：28-pin SOP/SSOP, 32-pin QFN, 44/48-pin LQFP

开发工具

为加快产品开发并简化单片机参数设置，Holtek 提供相关开发工具，用户可通过以下链接下载：

https://www.holtek.com.cn/page/tool-detail/dev_plat/ha/washing_machine_workshop

https://www.holtek.com.cn/page/tool-detail/dev_plat/ha/air_conditioner_workshop

概述

HT66F2372 单片机是一款 8 位具有高性能精简指令集的 A/D Flash 型单片机。

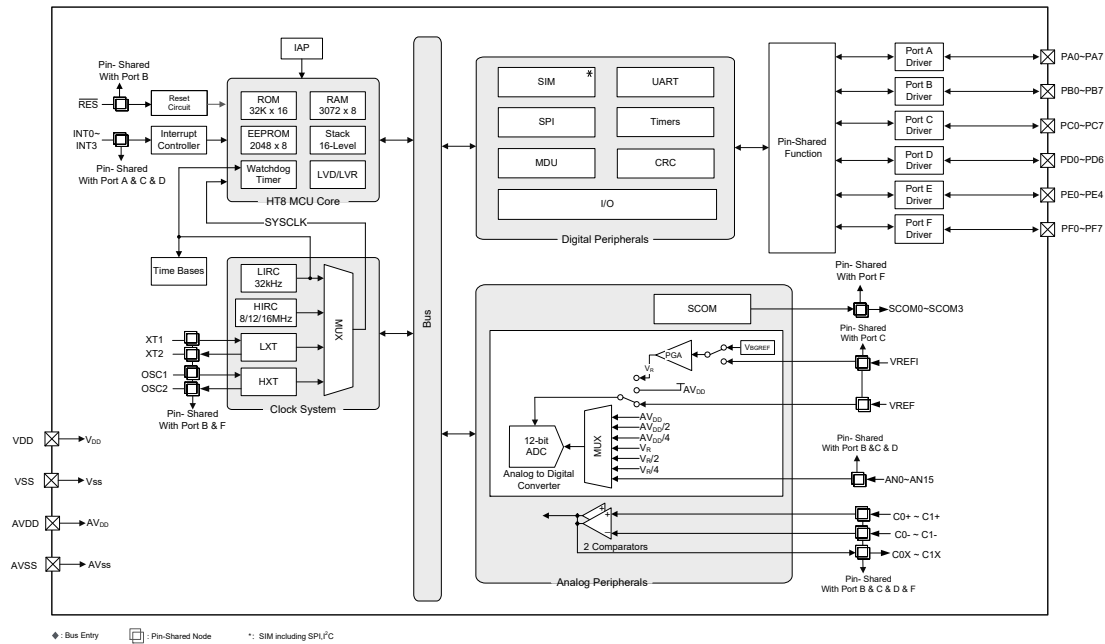
在存储器特性方面，Flash 存储器可多次编程的特性给用户提供了较大的方便。此外还包括 RAM 数据存储器 and 用于存储序列数据、校准数据等非易失性数据的 True EEPROM 存储器。此外通过使用 IAP 功能，便于用户直接将测量的数据存储至程序存储器中或进行应用程序更新。

在模拟特性方面，该单片机包含一个多通道 12-bit A/D 转换器和两个比较器。其具有多个使用灵活的定时器模块，可提供定时功能、脉冲产生功能及 PWM 产生功能。内建完整的 SPI、UART 和 I²C 接口功能，为设计者提供了一个易与外部硬件通信的接口。内部看门狗定时器、低电压复位和低电压检测等内部保护特性，外加优秀的抗干扰和 ESD 保护性能，确保单片机在恶劣的电磁干扰环境下可靠地运行。

该单片机提供了外部和内部，高速和低速振荡器功能选项，其中包括两个完全内建的系统振荡器，无需外接元器件。其不同工作模式之间动态切换的能力，为用户提供了一个优化单片机操作和减少功耗的手段。

包含 I/O 使用灵活、16 位 MDU、时基功能和其它特性确保了该单片机可以广泛应用于各种产品中，例如电子测量仪器、环境监控、手持式测量工具、家庭应用、电子控制工具、马达驱动等多方面。

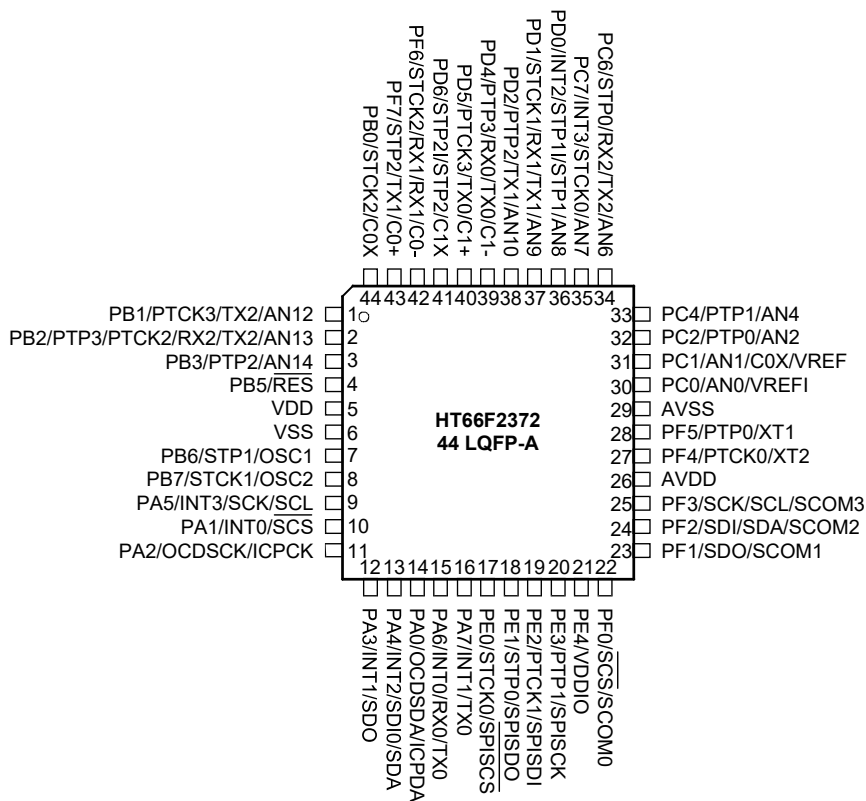
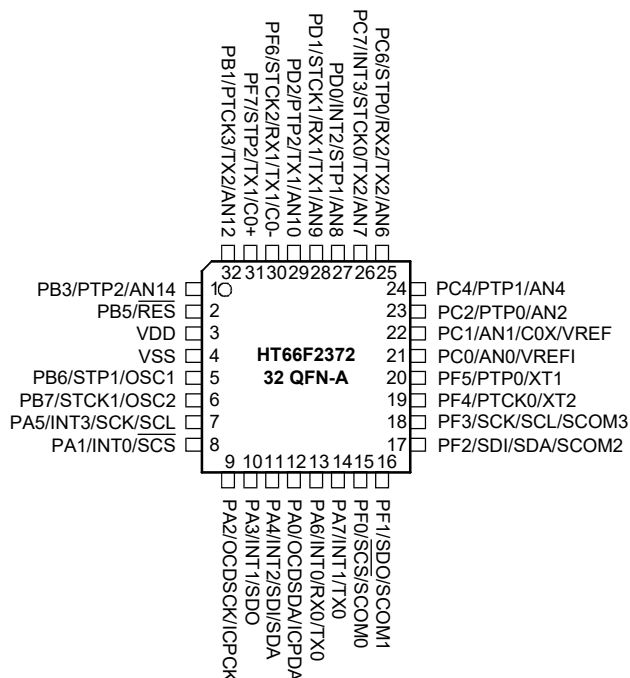
方框图

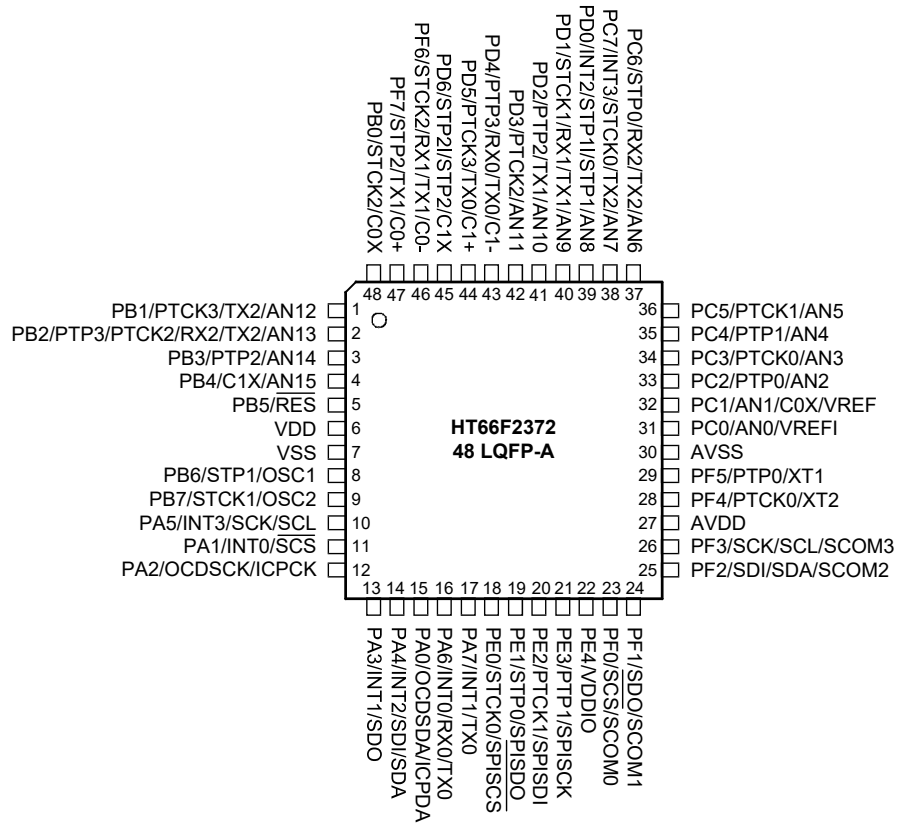


引脚图

PF6/STCK2/RX1/TX1/C0-	1	28	PD2/PTP2/TX1/AN10
PF7/STP2/TX1/C0+	2	27	PD1/STCK1/RX1/TX1/AN9
PB2/PTP3/PTCK2/RX2/TX2/AN13	3	26	PD0/INT2/STP1/AN8
PB3/PTP2/AN14	4	25	PC7/INT3/STCK0/TX2/AN7
PB5/RES	5	24	PC6/STP0/RX2/TX2/AN6
VDD/AVDD*	6	23	PC4/PTP1/AN4
VSS/AVSS*	7	22	PC2/PTP0/AN2
PB6/STP1I/STP1/OSC1	8	21	PC1/AN1/C0X/VREF
PB7/STCK1/OSC2	9	20	PC0/AN0/VREFI
PA5/INT3/SCK/SCL	10	19	PF5/PTP0/XT1
PA1/INT0/SCS	11	18	PF4/PTCK0/XT2
PA2/OCDSCK/ICPCK	12	17	PA7/INT1/TX0
PA3/INT1/SDO	13	16	PA6/INT0/RX0/TX0
PA4/INT2/SDI/SDA	14	15	PA0/OCSDA/ICPDA

HT66F2372
28 SOP-A/SSOP-A





- 注：1. 若共用脚同时有多种输出，所需引脚共用功能通过相应的软件控制位决定。
2. OCSDA 和 OCDSCK 引脚为片上调试功能专用引脚。
3. 在较小封装中可能含有未引出的引脚，需合理设置其状态以避免输入浮空造成额外耗电，详见“待机电流注意事项”和“输入 / 输出端口”章节。
4. 在 28-pin SOP 封装中，VDD/AVDD 指的是 VDD 和 AVDD 为同一引脚；VSS/AVSS 指的是 VSS 和 AVSS 为同一引脚。

引脚说明

每个引脚的功能如下表所述，而引脚配置的详细内容见规格书其它章节。注意，对于存在不止一种封装的单片机，该表格反映的是较大封装类型的情况。

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PA0/OCDSDA/ ICPDA	PA0	PAWU PAPU	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	OCDSDA	—	ST	CMOS	OCDS 数据 / 地址引脚
	ICPDA	—	ST	CMOS	ICP 数据 / 地址引脚
PA1/INT0/ $\overline{\text{SCS}}$	PA1	PAWU PAPU PAS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT0	PAS0 INTEG INTC0 IFS2	ST	—	外部中断 0
	$\overline{\text{SCS}}$	PAS0 IFS2	ST	CMOS	SIM SPI 从机选择
PA2/OCDSCK/ ICPCK	PA2	PAWU PAPU	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	OCDSCK	—	ST	—	OCDS 时钟引脚
	ICPCK	—	ST	CMOS	ICP 时钟引脚
PA3/INT1/SDO	PA3	PAWU PAPU PAS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT1	PAS0 INTEG INTC0 IFS2	ST	—	外部中断 1
	SDO	PAS0	—	CMOS	SIM SPI 数据输出
PA4/INT2/SDI/SDA	PA4	PAWU PAPU PAS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT2	PAS1 INTEG INTC3 IFS2	ST	—	外部中断 2
	SDI	PAS1 IFS2	ST	—	SIM SPI 数据输入
	SDA	PAS1 IFS2	ST	NMOS	SIM I ² C 数据线

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PA5/INT3/SCK/ SCL	PA5	PAWU PAPU PAS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT3	PAS1 INTEG INTC3 IFS2	ST	—	外部中断 3
	SCK	PAS1 IFS2	ST	CMOS	SIM SPI 串行时钟
	SCL	PAS1 IFS2	ST	NMOS	SIM I ² C 时钟线
PA6/INT0/RX0/TX0	PA6	PAWU PAPU PAS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT0	PAS1 INTEG INTC0 IFS2	ST	—	外部中断 0
	RX0/TX0	PAS1 IFS3	ST	CMOS	UART0 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART0 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
PA7/INT1/TX0	PA7	PAWU PAPU PAS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻和唤醒功能
	INT1	PAS1 INTEG INTC0 IFS2	ST	—	外部中断 1
	TX0	PAS1	—	CMOS	UART0 TX 串行数据输出
PB0/STCK2/C0X	PB0	PBPU PBS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STCK2	PBS0 IFS0	ST	—	STM2 时钟输入
	C0X	PBS0	—	CMOS	比较器 0 输出
PB1/PTCK3/TX2/ AN12	PB1	PBPU PBS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK3	PBS0 IFS0	ST	—	PTM3 时钟输入
	TX2	PBS0	—	CMOS	UART2 TX 串行数据输出
	AN12	PBS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PB2/PTP3/ PTCK2/ RX2/TX2/AN13	PB2	PBPU PBS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP3	PBS0	—	CMOS	PTM3 输出
	PTCK2	PBS0 IFS0	ST	—	PTM2 时钟输入
	RX2/TX2	PBS0 IFS3	ST	CMOS	UART2 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART2 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
	AN13	PBS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PB3/PTP2/AN14	PB3	PBPU PBS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP2	PBS0	—	CMOS	PTM2 输出
	AN14	PBS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PB4/C1X/AN15	PB4	PBPU PBS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	C1X	PBS1	—	CMOS	比较器 1 输出
	AN15	PBS1	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PB5/ $\overline{\text{RES}}$	PB5	PBPU RSTC	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	$\overline{\text{RES}}$	RSTC	ST	—	外部复位引脚
PB6/STP1/OSC1	PB6	PBPU PBS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STP1	PBS1	—	CMOS	STM1 输出
	OSC1	PBS1	HXT	—	HXT 振荡器引脚
PB7/STCK1/OSC2	PB7	PBPU PBS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STCK1	PBS1 IFS0	ST	—	STM1 时钟输入
	OSC2	PBS1	—	HXT	HXT 振荡器引脚
PC0/AN0/VREFI	PC0	PCPU PCS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	AN0	PCS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
	VREFI	PCS0	AN	—	A/D 转换器 PGA 输入
PC1/C0X/VREF/ AN1	PC1	PCPU PCS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	AN1	PCS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
	C0X	PCS0	—	CMOS	比较器 0 输出
	VREF	PCS0	AN	—	A/D 转换器参考电压输入
PC2/PTP0/AN2	PC2	PCPU PCS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP0	PCS0	—	CMOS	PTM0 输出
	AN2	PCS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PC3/PTCK0/AN3	PC3	PCPU PCS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK0	PCS0 IFS0	ST	—	PTM0 时钟输入
	AN3	PCS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PC4/PTP1/AN4	PC4	PCPU PCS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP1	PCS1	—	CMOS	PTM1 输出
	AN4	PCS1	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PC5/PTCK1/AN5	PC5	PCPU PCS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK1	PCS1 IFS0	ST	—	PTM1 时钟输入
	AN5	PCS1	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PC6/STP0/RX2/ TX2/AN6	PC6	PCPU PCS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STP0	PCS1	—	CMOS	STM0 输出
	RX2/TX2	PBS0 IFS3	ST	CMOS	UART2 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART2 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
	AN6	PCS1	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PC7/INT3/STCK0/ TX2/AN7	PC7	PCPU PCS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	INT3	PCS1 INTEG INTC3 IFS2	ST	—	外部中断 3
	STCK0	PCS1 IFS0	ST	—	STM0 时钟输入
	TX2	PBS0	—	CMOS	UART2 TX 串行数据输出
	AN7	PCS1	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PD0/INT2/STP1/ AN8	PD0	PDP PDS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	INT2	PDS0 INTEG INTC3 IFS2	ST	—	外部中断 2
	STP1	PDS0	—	CMOS	STM1 输出
	AN8	PDS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PD1/STCK1/ RX1/TX1/AN9	PD1	PDP PDS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STCK1	PDS0 IFS0	ST	—	STM1 时钟输入
	RX1/TX1	PDS0 IFS3	ST	CMOS	UART1 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART1 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
	AN9	PDS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PD2/PTP2/TX1/ AN10	PD2	PDP PDS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP2	PDS0	—	CMOS	PTM2 输出
	TX1	PDS0	—	CMOS	UART1 TX 串行数据输出
	AN10	PDS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PD3/PTCK2/AN11	PD3	PDP PDS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK2	PDS0 IFS0	ST	—	PTM2 时钟输入
	AN11	PDS0	AN	—	A/D 转换器外部模拟信号输入
PD4/PTP3/RX0/TX0/ C1-	PD4	PDP PDS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP3	PDS1	—	CMOS	PTM3 输出
	RX0/TX0	PDS1 IFS3	ST	CMOS	UART0 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART0 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
	C1-	PDS1	AN	—	比较器 1 负极输入
PD5/PTCK3/TX0/ C1+	PD5	PDP PDS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK3	PDS1 IFS0	ST	—	PTM3 时钟输入
	TX0	PDS1	—	CMOS	UART0 TX 串行数据输出
	C1+	PDS1	AN	—	比较器 1 正极输入
PD6/STP2/C1X	PD6	PDP PDS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STP2	PDS1	—	CMOS	STM2 输出
	C1X	PDS1	—	CMOS	比较器 1 输出
PE0/STCK0/ SPISCS	PE0	PEP PES0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STCK0	PES0 IFS0	ST	—	STM0 时钟输入
	SPISCS	PES0	ST	CMOS	SPI 从机选择
PE1/STP0/SPISDO	PE1	PEP PES0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STP0	PES0	—	CMOS	STM0 输出
	SPISDO	PES0	—	CMOS	SPI 数据输出
PE2/PTCK1/SPISDI	PE2	PEP PES0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK1	PES0 IFS0	ST	—	PTM1 时钟输入
	SPISDI	PES0	ST	—	SPI 数据输入
PE3/PTP1/SPISCK	PE3	PEP PES0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP1	PES0	—	CMOS	PTM1 输出
	SPISCK	PES0	ST	CMOS	SPI 串行时钟

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PE4/VDDIO	PE4	PEPU PES1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	VDDIO	PES1 PMPS	PWR	—	PE0~PE3 引脚电源
PF0/ $\overline{\text{SCS}}$ /SCOM0	PF0	PFPU PFS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	$\overline{\text{SCS}}$	PFS0 IFS2	ST	CMOS	SIM SPI 从机选择
	SCOM0	PFS0	—	CMOS	软件 LCD COM 输出
PF1/SDO/SCOM1	PF1	PFPU PFS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	SDO	PFS0	—	CMOS	SIM SPI 数据输出
	SCOM1	PFS0	—	CMOS	软件 LCD COM 输出
PF2/SDI/SDA/ SCOM2	PF2	PFPU PFS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	SDI	PFS0 IFS2	ST	—	SIM SPI 数据输入
	SDA	PFS0 IFS2	ST	NMOS	SIM I ² C 数据线
	SCOM2	PFS0	—	CMOS	软件 LCD COM 输出
PF3/SCK/SCL/ SCOM3	PF3	PFPU PFS0	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	SCK	PFS0 IFS2	ST	CMOS	SIM SPI 串行时钟
	SCL	PFS0 IFS2	ST	NMOS	SIM I ² C 时钟线
	SCOM3	PFS0	—	CMOS	软件 LCD COM 输出
PF4/PTCK0/XT2	PF4	PFPU PFS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTCK0	PFS1 IFS0	ST	—	PTM0 时钟输入
	XT2	PFS1	—	LXT	LXT 振荡器引脚
PF5/PTP0/XT1	PF5	PFPU PFS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	PTP0	PFS1	—	CMOS	PTM0 输出
	XT1	PFS1	LXT	—	LXT 振荡器引脚
PF6/STCK2/ RX1/TX1/C0-	PF6	PFPU PFS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STCK2	PFS1 IFS0	ST	—	STM2 时钟输入
	RX1/TX1	PFS1 IFS3	ST	CMOS	UART1 串行数据输入 (全双工通信) 或 UART1 串行数据输入 / 输出 (单线通信)
	C0-	PFS1	AN	—	比较器 0 负极输入

引脚名称	功能	OPT	I/T	O/T	说明
PF7/STP2/TX1/C0+	PF7	PFPUPFS1	ST	CMOS	通用 I/O 口。可通过寄存器设置上拉电阻
	STP2	PFS1	—	CMOS	STM2 输出
	TX1	PFS1	—	CMOS	UART1 TX 串行数据输出
	C0+	PFS1	AN	—	比较器 0 正极输入
VDD	VDD	—	PWR	—	正电源
VSS	VSS	—	PWR	—	负电源，接地
AVDD	AVDD	—	PWR	—	模拟正电源
AVSS	AVSS	—	PWR	—	模拟负电源，接地

注：I/T：输入类型

OPT：通过配置寄存器选项来配置

CMOS：CMOS 输出

AN：模拟信号

HXT：高频晶体振荡器

O/T：输出类型

ST：施密特触发输入

NMOS：NMOS 输出

PWR：电源

LXT：低频晶体振荡器

极限参数

电源供应电压	$V_{SS}-0.3V \sim +6.0V$
输入电压	$V_{SS}-0.3V \sim V_{DD}+0.3V$
储存温度	$-60^{\circ}C \sim 150^{\circ}C$
工作温度	$-40^{\circ}C \sim 85^{\circ}C$
I_{OL} 总电流	80mA
I_{OH} 总电流	-80mA
总功耗	500mW

注：这里只强调额定功率，超过极限参数所规定的范围将对芯片造成损害，无法预期芯片在上述标示范围外的工作状态，而且若长期在标示范围外的条件下工作，可能影响芯片的可靠性。

直流电气特性

以下表格中参数测量结果可能受多个因素影响，如振荡器类型、工作电压、工作频率、引脚负载状况、温度和程序指令等。

工作电压特性

Ta=-40°C~85°C

符号	参数	测试条件	最小	典型	最大	单位
V _{DD}	工作电压 – HXT	f _{sys} =8MHz	1.8	—	5.5	V
		f _{sys} =12MHz	2.7	—	5.5	
		f _{sys} =16MHz	3.3	—	5.5	
	工作电压 – HIRC	f _{sys} =8MHz	1.8	—	5.5	
		f _{sys} =12MHz	2.7	—	5.5	
		f _{sys} =16MHz	3.3	—	5.5	
	工作电压 – LXT	f _{sys} =32768Hz	2.2	—	5.5	
	工作电压 – LIRC	f _{sys} =32kHz	2.2	—	5.5	

工作电流特性

Ta=25°C

符号	工作模式	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
I _{DD}	低速模式 – LIRC	1.8V	f _{sys} =32kHz	—	12	24	μA
		3V		—	15	30	
		5V		—	30	50	
	低速模式 – LXT	1.8V	f _{sys} =32768Hz	—	12	24	μA
		3V		—	15	30	
		5V		—	30	50	
	快速模式 – HIRC	1.8V	f _{sys} =8MHz	—	0.3	1.0	mA
		3V		—	0.6	1.2	
		5V		—	1.2	2.4	
		2.7V	f _{sys} =12MHz	—	1.0	1.4	
		3V		—	1.2	1.8	
		5V		—	1.8	3.6	
		3.3V	f _{sys} =16MHz	—	2.0	4.0	
		5V		—	2.2	4.5	
		5V		—	2.2	4.5	
	快速模式 – HXT	1.8V	f _{sys} =8MHz	—	0.3	1.0	mA
		3V		—	0.6	1.2	
		5V		—	1.2	2.4	
		2.7V	f _{sys} =12MHz	—	1.0	1.4	
		3V		—	1.2	1.8	
		5V		—	1.8	3.6	
		3.3V	f _{sys} =16MHz	—	2.0	4.0	
		5V		—	2.2	4.5	
		5V		—	2.2	4.5	

注：当使用该表格电气特性数据时，以下几点需注意：

1. 任何数字输入都设置为非浮空的状态。

2. 所有测量都在无负载且所有外围功能关闭的条件下进行。
3. 无直流电流路径。
4. 所有的工作电流值都通过一个连续的 NOP 指令循环程序测得。

待机电流特性

Ta=25°C, 除非另有说明

符号	待机模式	测试条件		最小	典型	最大	最大 @85°C	单位
		V _{DD}	条件					
I _{STB}	休眠模式	1.8V	WDT off	—	0.45	0.8	4.5	μA
		3V		—	0.45	0.9	5.0	
		5V		—	0.5	2.0	7.0	
		1.8V	WDT on	—	1.5	3.0	5.5	
		3V		—	1.8	3.6	6.5	
		5V		—	3	5	10	
	空闲模式 0 – LIRC	1.8V	f _{SUB} on	—	2.4	4.0	8.0	μA
		3V		—	3	5	9	
		5V		—	5	10	11	
	空闲模式 0 – LXT	1.8V	f _{SUB} on	—	2.4	4.0	8.0	μA
		3V		—	3	5	9	
		5V		—	5	10	11	
	空闲模式 1 – HIRC	1.8V	f _{SUB} on, f _{SYS} =8MHz	—	288	400	480	μA
		3V		—	360	500	600	
		5V		—	850	1000	1200	
		2.7V	f _{SUB} on, f _{SYS} =12MHz	—	550	700	800	
		3V		—	650	800	900	
		5V		—	1800	2000	2200	
		3.3V	f _{SUB} on, f _{SYS} =16MHz	—	1.8	3.6	4.4	mA
		5V		—	2.0	4.0	4.8	
	空闲模式 1 – HXT	1.8V	f _{SUB} on, f _{SYS} =8MHz	—	288	400	480	μA
		3V		—	360	500	600	
		5V		—	850	1000	1200	
		2.7V	f _{SUB} on, f _{SYS} =12MHz	—	550	700	800	
		3V		—	650	800	900	
		5V		—	1800	2000	2200	
		3.3V	f _{SUB} on, f _{SYS} =16MHz	—	1.8	3.6	4.4	mA
		5V		—	2.0	4.0	4.8	

注：当使用该表格电气特性数据时，以下几点需注意：

1. 任何数字输入都设置为非浮空的状态。
2. 所有测量都在无负载且所有外围功能关闭的条件下进行。
3. 无直流电流路径。
4. 所有待机电流数值都是在 HALT 指令执行后即停止执行所有指令后测得。

交流电气特性

以下表格中参数测量结果可能受多个因素影响，如振荡器类型、工作电压、工作频率和温度等等。

内部高速振荡器 – HIRC – 频率精度

程序烧录时，烧录器会依据用户选择的 HIRC 频率和工作电压 (3V 或 5V) 对 HIRC 进行频率精度调整。

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	温度				
f _{HIRC}	通过烧录器调整后的 8MHz HIRC 频率	3V/5V	25°C	-1%	8	+1%	MHz
			-40°C~85°C	-2%	8	+2%	
		1.8V~5.5V	25°C	-8%	8	+8%	
			-40°C~85°C	-13%	8	+13%	
	通过烧录器调整后的 12MHz HIRC 频率	3V/5V	25°C	-1%	12	+1%	MHz
			-40°C~85°C	-2%	12	+2%	
		2.7V~5.5V	25°C	-2.5%	12	+2.5%	
			-40°C~85°C	-3%	12	+3%	
	通过烧录器调整后的 16MHz HIRC 频率	5V	25°C	-1%	16	+1%	MHz
			-40°C~85°C	-2%	16	+2%	
		3.3V~5.5V	25°C	-2.5%	16	+2.5%	
			-40°C~85°C	-3%	16	+3%	

- 注：1. 烧录器可在 3V/5V 这两个可选的固定电压下对 HIRC 频率进行调整，在此提供 V_{DD}=3V/5V 时的参数值。
2. 3V/5V 表格列下面提供的是全压条件下的参数值。对于电压范围在 1.8V~3.6V 的应用，建议烧录器电压固定在 3V；对于电压范围在 3.3V~5.5V 的应用，建议烧录器电压固定在 5V。
3. 表格中提供的最小和最大误差值仅在对应的烧录器调整频率下有效。当烧录器已对所选的频率进行调整，此后再通过程序中振荡器控制位将其频率改为其它值时，频率误差范围将增加到 ±20%。

内部低速振荡器电气特性 – LIRC

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	温度				
f _{LIRC}	LIRC 频率	2.2V~5.5V	-40°C~85°C	-10%	32	+10%	kHz
		1.8V~5.5V	-40°C~85°C	-15%	32	+15%	
t _{START}	LIRC 启动时间	—	25°C	—	—	100	μs

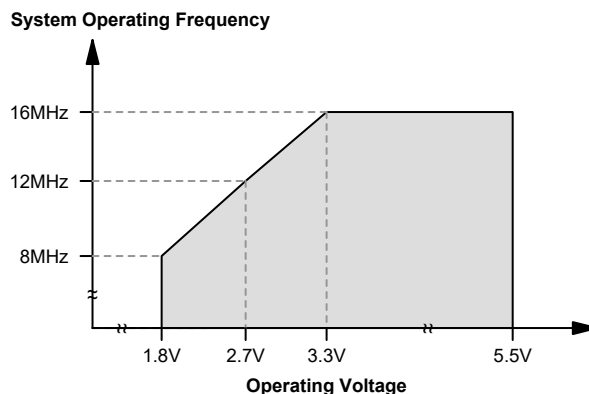
外部 32.768kHz 晶体振荡器电气特性 – LXT

T_a=25°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
f _{LXT}	LXT 频率	1.8V~5.5V	—	—	32768	—	Hz
t _{START}	LXT 启动时间	3V	—	—	—	1000	ms
		5V	—	—	—	1000	
Duty Cycle	占空比	—	—	40	—	60	%
R _{NEG}	负阻	2.2V	—	3×ESR	—	—	Ω

注：C1、C2、R_p 为外部元器件，C1=C2=10pF，R_p=10MΩ。C_L=7pF，ESR=30kΩ。

工作频率电气特性曲线图



系统上电时间电气特性

Ta=-40°C~85°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
t _{SST}	系统启动时间 (从 f _{SYS} off 的状态下唤醒)	—	f _{SYS} =f _H ~f _H /64, f _H =f _{HXT}	—	128	—	t _{HXT}
		—	f _{SYS} =f _H ~f _H /64, f _H =f _{HIRC}	—	16	—	t _{HIRC}
		—	f _{SYS} =f _{SUB} =f _{LXT}	—	1024	—	t _{LXT}
		—	f _{SYS} =f _{SUB} =f _{LIRC}	—	2	—	t _{LIRC}
	系统启动时间 (从 f _{SYS} on 的状态下唤醒)	—	f _{SYS} =f _H ~f _H /64, f _H =f _{HXT} 或 f _{HIRC}	—	2	—	t _H
		—	f _{SYS} =f _{SUB} =f _{LXT} 或 f _{LIRC}	—	2	—	t _{SUB}
	系统速度切换时间 (快速模式 → 低速模式或 低速模式 → 快速模式)	—	f _{HXT} off → on	—	1024	—	t _{HXT}
		—	f _{HIRC} off → on	—	16	—	t _{HIRC}
		—	f _{LXT} off → on	—	1024	—	t _{LXT}
t _{RSTD}	系统复位延迟时间 (上电复位或 LVR 硬件复位)	—	RR _{POR} =5V/ms	14	16	18	ms
	系统复位延迟时间 (LVRC/WDTC/RSTC 软件复位)	—	—				
	系统复位延迟时间 (WDT 溢出复位或 RES 引脚复位)	—	—	14	16	22	ms

- 注：1. 系统启动时间里提到的 f_{SYS} on/off 状态取决于工作模式类型以及所选的系统时钟振荡器。更多相关细节请参考系统工作模式章节。
2. t_{HIRC}、t_{HXT} 等符号所表示的时间单位，是对应频率值的倒数，相关频率值在前面表格有说明。例如，t_{HIRC}=1/f_{HIRC}，t_{SYS}=1/f_{SYS} 等等。
3. 若 LIRC 被选择作为系统时钟源且在休眠模式下 LIRC 关闭，则上面表格中对应 t_{SST} 数值还需加上 LIRC 频率表格里提供的 LIRC 启动时间 t_{START}。
4. 系统速度切换时间实际上是指新使能的振荡器的启动时间。

输入 / 输出口电气特性

输入 / 输出口 (非多电源引脚) 电气特性

Ta=25°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{IL}	I/O 口低电平输入电压 (PE0~PE3 和 RES 引脚除外)	5V	—	0	—	1.5	V
		—		0	—	0.2V _{DD}	
	RES 引脚低电平输入电压	—	V _{DD} ≥2.7	0	—	0.4V _{DD}	
		—	1.8≤V _{DD} <2.7	0	—	0.3V _{DD}	
V _{IH}	I/O 口高电平输入电压 (PE0~PE3 和 RES 引脚除外)	5V	—	3.5	—	5.0	V
		—		0.8V _{DD}	—	V _{DD}	
	RES 引脚高电平输入电压	—	—	0.9V _{DD}	—	V _{DD}	V
I _{OL}	I/O 口灌电流 (PE0~PE3 引脚除外)	3V	V _{OL} =0.1V _{DD}	16	32	—	mA
		5V		32	65	—	
I _{OH}	I/O 口源电流 (PE0~PE3 引脚除外)	3V	V _{OH} =0.9V _{DD} , SLEDCn[m+1:m]=00B (n=0~3; m=0, 2, 4, 6)	-0.7	-1.5	—	mA
		5V		-1.5	-2.9	—	
		3V	V _{OH} =0.9V _{DD} , SLEDCn[m+1:m]=01B (n=0~3; m=0, 2, 4, 6)	-1.3	-2.5	—	
		5V		-2.5	-5.1	—	
		3V	V _{OH} =0.9V _{DD} , SLEDCn[m+1:m]=10B (n=0~3; m=0, 2, 4, 6)	-1.8	-3.6	—	
		5V		-3.6	-7.3	—	
		3V	V _{OH} =0.9V _{DD} , SLEDCn[m+1:m]=11B (n=0~3; m=0, 2, 4, 6)	-4	-8	—	
		5V		-8	-16	—	
R _{PH}	I/O 口上拉电阻 (注) (PE0~PE3 引脚除外)	3V	LVPU=0	20	60	100	kΩ
		5V	PxPU=FFH (Px: PA~PF)	10	30	50	
		3V	LVPU=1	6.67	15.00	23.00	
		5V	PxPU=FFH (Px: PA~PF)	3.5	7.5	12.0	
I _{LEAK}	I/O 口输入漏电流 (PE0~PE3 引脚除外)	3V	V _{IN} =V _{DD} 或 V _{IN} =V _{SS}	—	—	±1	μA
		5V		—	—	±1	
t _{TCK}	TM 时钟引脚最小输入脉宽	—	—	0.3	—	—	μs
t _{INT}	外部中断引脚最小输入脉宽	—	—	10	—	—	μs
t _{SRESET}	软件复位最小脉宽	—	—	45	90	120	μs
t _{RES}	外部复位引脚最小脉宽	—	—	10	—	—	μs

注：R_{PH} 内部上拉电阻值的计算方法是：将其接地并使能输入引脚的上拉电阻选项，然后在特定电源电压下测量引脚电流，在最后电压除以测量的电流值从而得到此上拉电阻值。

输入 / 输出 (多电源引脚) 电气特性

Ta=25°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{DD}	PE0~PE3 引脚电源 V _{DD}	—	—	1.8	5.0	5.5	V
V _{DDIO}	PE0~PE3 引脚电源 V _{DDIO}	—	—	1.8	—	V _{DD}	V
V _{IL}	PE3~PE0 引脚低电平输入电压	5V	引脚电源 = V _{DD} 或 V _{DDIO} , V _{DDIO} =V _{DD}	0	—	1.5	V
		—	引脚电源 = V _{DD} 或 V _{DDIO}	0	—	0.2 (V _{DD} /V _{DDIO})	
V _{IH}	PE3~PE0 引脚高电平输入电压	5V	引脚电源 = V _{DD} 或 V _{DDIO} , V _{DDIO} =V _{DD}	3.5	—	5.0	V
		—	引脚电源 = V _{DD} 或 V _{DDIO}	0.8 (V _{DD} /V _{DDIO})	—	V _{DD} /V _{DDIO}	
I _{OL}	PE0~PE3 引脚灌电流	3V	V _{OL} =0.1(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD}	16	32	—	mA
		5V	V _{OL} =0.1(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD}	32	65	—	
			V _{OL} =0.1V _{DDIO} , V _{DDIO} =3V	20	40	—	
I _{OH}	PE3~PE0 引脚源电流	3V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=00B	-0.7	-1.5	—	mA
		5V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=00B	-1.5	-2.9	—	
			V _{OH} =0.9V _{DDIO} , V _{DDIO} =3V SLEDC2[1:0]=00B	-0.40	-0.85	—	mA
		3V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=01B	-1.3	-2.5	—	mA
		5V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=01B	-2.5	-5.1	—	
			V _{OH} =0.9V _{DDIO} , V _{DDIO} =3V SLEDC2[1:0]=01B	-0.70	-1.35	—	mA
		3V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=10B	-1.8	-3.6	—	mA
		5V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=10B	-3.6	-7.3	—	
			V _{OH} =0.9V _{DDIO} , V _{DDIO} =3V SLEDC2[1:0]=10B	-0.95	-1.90	—	mA
		3V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=11B	-4	-8	—	mA
		5V	V _{OH} =0.9(V _{DD} /V _{DDIO}), V _{DDIO} =V _{DD} SLEDC2[1:0]=11B	-8	-16	—	
			V _{OH} =0.9V _{DDIO} , V _{DDIO} =3V SLEDC2[1:0]=11B	-2.5	-5.0	—	

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
R _{PH}	PE3~PE0 引脚上拉电阻 (注)	3V	V _{DDIO} =V _{DD} LVPU=0, PEPU=FFH	20	60	100	kΩ
		5V	V _{DDIO} =V _{DD} LVPU=0, PEPU=FFH	10	30	50	
			V _{DDIO} =3V LVPU=0, PEPU=FFH	36	110	180	
		3V	V _{DDIO} =V _{DD} LVPU=1, PEPU=FFH	6.67	15.00	23.00	
		5V	V _{DDIO} =V _{DD} LVPU=1, PEPU=FFH	3.5	7.5	12.0	
			V _{DDIO} =3V LVPU=1, PEPU=FFH	9.0	27.5	45.0	
I _{LEAK}	PE3~PE0 引脚输入漏电流	5V	V _{IN} =V _{SS} 或 V _{IN} =V _{DD} 或 V _{DDIO}	—	—	±1	μA

注：R_{PH} 内部上拉电阻值的计算方法是：将其接地并使能输入引脚的上拉电阻选项，然后在特定电源电压下测量引脚电流，最后电压除以测量的电流值从而得到此上拉电阻值。

A/D 转换器电气特性

Ta=-25°C，除非另有说明

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{DD}	工作电压	—	—	1.8	—	5.5	V
V _{ADI}	A/D 转换器输入电压	—	—	0	—	V _{REF}	V
V _{REF}	A/D 转换器参考电压	—	—	1.8	—	V _{DD}	V
DNL	A/D 非线性微分误差	1.8V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =2.0μs	-3	—	+3	LSB
		2V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		3V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		5V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		1.8V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =10μs				
		3V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =10μs				
INL	A/D 非线性积分误差	1.8V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =2.0μs	-4	—	+4	LSB
		2V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		3V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		5V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =0.5μs				
		1.8V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =10μs				
		3V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =10μs				
		5V	SAINS[3:0]=0000B, SAVRS[1:0]=01B, V _{REF} =V _{DD} , t _{ADCK} =10μs				

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
I _{ADC}	A/D 转换器使能的额外电流	1.8V	无负载, t _{ADCK} =2.0μs	—	280	400	μA
		3V	无负载, t _{ADCK} =0.5μs	—	450	600	
		5V	无负载, t _{ADCK} =0.5μs	—	850	1000	
t _{ADCK}	A/D 转换器时钟周期	—	1.8V≤V _{DD} <2.0V	2	—	10	μs
		—	2.0V≤V _{DD} ≤5.5V	0.5	—	10.0	μs
t _{ON2ST}	A/D 转换器 On-to-Start 时间	—	—	4	—	—	μs
t _{ADS}	A/D 采样时间	—	—	—	4	—	t _{ADCK}
t _{ADC}	A/D 转换时间 (包括采样和保持时间)	—	—	—	16	—	t _{ADCK}
I _{PGA}	PGA 使能的额外电流	2.2V	无负载, PGAIS=1, PGAGS[1:0]=01	—	250	500	μA
		3V		—	300	600	
		5V		—	400	700	
V _{OR}	PGA 最大输出电压范围	2.2V	—	V _{SS} + 0.1	—	V _{DD} - 0.1	V
		3V					
		5V					
V _{VR}	PGA 固定输出电压	2.2V~ 5.5V	Ta=-40°C~85°C V _{RI} =V _{BGREF} (PGAIS=1)	-1%	2	+1%	V
		3.2V~ 5.5V		-1%	3	+1%	
		4.2V~ 5.5V		-1%	4	+1%	
V _{IR}	PGA 输入电压范围	3V	增益 = 1, PGAIS=0 相对增益 增益误差 < ±5%	V _{SS} + 0.1	—	V _{DD} - 1.4	V
		5V		V _{SS} + 0.1	—	V _{DD} - 1.4	V

内部参考电压电气特性

Ta=-40°C~85°C, 除非另有说明

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{DD}	工作电压	—	—	1.8	—	5.5	V
I _{BGREF}	工作电流	5.5V	—	—	25	35	μA
PSRR	电源电压抑制比	—	Ta=25°C, V _{RIPPLE} =1V _{P-P} , f _{RIPPLE} =100Hz	75	—	—	dB
En	输出噪声	—	Ta=25°C, 无负载电流, f=0.1Hz~10Hz	—	300	—	μV _{RMS}
I _{SD}	关机电流	—	V _{BGREN} =0	—	—	0.1	μA
t _{START}	启动时间	1.8V~5.5V	Ta=25°C	—	—	400	μs

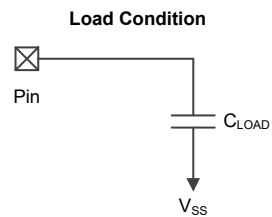
注: 1. 以上所有参数均在无负载的条件下测得, 除非另有说明。
2. 应在 V_{DD} 和地之间连接一个 0.1μF 的陶瓷电容。
3. V_{BGREF} 电压可用作 A/D 转换器 PGA 输入。

比较器电气特性

Ta=-40°C~85°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{DD}	比较器工作电压	—	—	1.8	—	5.5	V
I _{COMP}	比较器使能的额外电流	3V	CNVTn[1:0]=00B	—	1	5	μA
		5V		—	1	5	
		3V	CNVTn[1:0]=01B	—	—	30	
		5V		—	14	30	
		3V	CNVTn[1:0]=10B	—	—	65	
		5V		—	36	65	
		3V	CNVTn[1:0]=11B	—	—	110	
		5V		—	58	110	
V _{OS}	比较器输入失调电压	3V	无校准 (CnOF[4:0]=10000B)	-10	—	+10	mV
		5V		-10	—	+10	
		3V	校准后 (CNVTn[1:0]=00B)	-2	—	+2	
		5V		-2	—	+2	
V _{HYS}	迟滞宽度	3V	CNVTn[1:0]=00B	10	—	30	mV
		5V		10	24	30	
V _{CM}	共模电压范围	1.8V	CNVTn[1:0]=00, 01, 10, 11B	0	—	V _{DD} -1.0	V
		3V					
		5V					
A _{OL}	比较器开环增益	3V	CNVTn[1:0]=00B	60	—	—	dB
		5V		60	80	—	
t _{RP}	比较器响应时间	3V	10mV 过载 ⁽¹⁾	—	20	40	μs
		5V	CNVTn[1:0]=00B	—	20	40	
		3V	10mV 过载 ⁽¹⁾	—	1.2	3.0	
		5V	CNVTn[1:0]=01B	—	1.2	3.0	
		3V	10mV 过载 ⁽¹⁾	—	0.5	1.5	
		5V	CNVTn[1:0]=10B	—	0.5	1.5	
		3V	10mV 过载 ⁽¹⁾	—	0.3	1.0	
		5V	CNVTn[1:0]=11B	—	0.3	1.0	

注：1. 负载条件：C_{LOAD}=50pF。



2. 所有数据均在 Cn+ 输入电压 = (V_{CMMIN}+V_{CMMAX})/2 下测得并保持不变。

存储器电气特性

Ta=-40°C~85°C，除非另有说明

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{RW}	读 / 写工作电压	—	—	V _{DDmin}	—	V _{DDmax}	V
Flash 程序存储器							
t _{FWR}	写时间	—	FWERTS=0	—	2.2	2.7	ms
		—	FWERTS=1	—	3.0	3.6	ms
t _{FER}	擦除时间	—	FWERTS=0	—	3.2	3.9	ms
		—	FWERTS=1	—	3.7	4.5	ms
E _P	储存单元耐久性	—	—	10K	—	—	E/W
t _{RETD}	ROM 数据保存时间	—	Ta=25°C	—	40	—	Year
t _{ACTV}	ROM 激活时间 – 从暂停模式唤醒	—	—	32	—	64	us
数据 EEPROM 存储器							
t _{EEWR}	写时间 (字节模式)	—	EWERTS=0	—	5.4	6.6	ms
		—	EWERTS=1	—	6.7	8.1	ms
	写时间 (页模式)	—	EWERTS=0	—	2.2	2.7	ms
		—	EWERTS=1	—	3.0	3.6	ms
t _{EEER}	擦除时间	—	EWERTS=0	—	3.2	3.9	ms
		—	EWERTS=1	—	3.7	4.5	ms
E _P	储存单元耐久性	—	—	100K	—	—	E/W
t _{RETD}	ROM 数据保存时间	—	Ta=25°C	—	40	—	Year
RAM 数据存储器							
V _{DR}	RAM 数据保存电压	—	—	1.0	—	—	V

注：1. 在计算从暂停模式唤醒的系统总启动时间时，还需加上 ROM 激活时间 t_{ACTV}。

2. “E/W”表示擦 / 写次数。

LVD/LVR 电气特性

Ta=25°C，除非另有说明

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{LVR}	低电压复位电压	—	LVR 使能, 电压选择 1.7V	-5%	1.7	+5%	V
			LVR 使能, 电压选择 1.9V		1.9		
			LVR 使能, 电压选择 2.55V	-3%	2.55	+3%	
			LVR 使能, 电压选择 3.15V		3.15		
			LVR 使能, 电压选择 3.8V		3.8		

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
V _{LVD}	低电压检测电压	—	LVD 使能, 电压选择 1.8V	-5%	1.8	+5%	V
			LVD 使能, 电压选择 2.0V		2.0		
			LVD 使能, 电压选择 2.4V		2.4		
			LVD 使能, 电压选择 2.7V		2.7		
			LVD 使能, 电压选择 3.0V		3.0		
			LVD 使能, 电压选择 3.3V		3.3		
			LVD 使能, 电压选择 3.6V		3.6		
			LVD 使能, 电压选择 4.0V		4.0		
I _{LVRLVDBG}	工作电流	3V	LVD 使能, LVR 使能, V _{LVR} =1.9V, V _{LVD} =2V	—	—	15	μA
		5V		—	10	15	
t _{LVDS}	LVDO 稳定时间	—	LVR 使能, LVD off → on, Ta=-40°C~85°C	—	—	18	μs
		—	LVR 除能, LVD off → on, Ta=-40°C~85°C	—	—	150	μs
t _{LVR}	产生 LVR 复位的低电压 最短保持时间	—	—	120	240	480	μs
t _{LVD}	产生 LVD 中断的低电压 最短保持时间	—	—	60	120	240	μs
I _{LVR}	LVR 使能的额外电流	5V	LVD 除能	—	—	14	μA
I _{LVD}	LVD 使能的额外电流	5V	LVR 除能	—	—	14	μA

LCD 电气特性

Ta=25°C

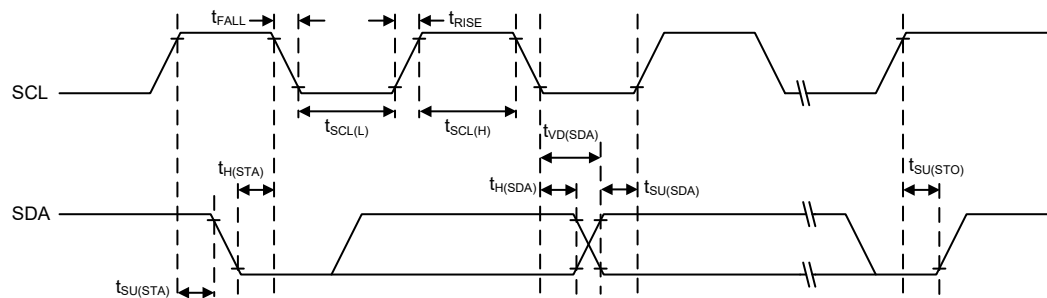
符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
I _{BIAS}	LCD V _{DD} /2 偏压电流	3V	ISEL[1:0]=00B	10.5	15.0	19.5	μA
		5V		17.5	25.0	32.5	
		3V	ISEL[1:0]=01B	21	30	39	
		5V		35	50	65	
		3V	ISEL[1:0]=10B	42	60	78	
		5V		70	100	130	
		3V	ISEL[1:0]=11B	82.6	118.0	153.4	
		5V		140	200	260	
V _{SCOM}	LCD SCOM 端口 V _{DD} /2 电压	2.2V~ 5.5V	无负载	0.475 V _{DD}	0.500 V _{DD}	0.525 V _{DD}	V

I²C 电气特性

Ta=25°C

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V _{DD}	条件				
f _{I2C}	I ² C 标准模式 (100kHz) 时的 f _{sys} 频率 (注)	—	无去抖时间	2	—	—	MHz
			2 个系统时钟时间去抖	4	—	—	
			4 个系统时钟时间去抖	4	—	—	
	I ² C 快速模式 (400kHz) 时的 f _{sys} 频率 (注)	—	无去抖时间	4	—	—	MHz
			2 个系统时钟时间去抖	8	—	—	
			4 个系统时钟时间去抖	8	—	—	
f _{SCL}	SCL 时钟频率	3V/5V	标准模式	—	—	100	kHz
			快速模式	—	—	400	
t _{SCL(H)}	SCL 时钟高电平时间	3V/5V	标准模式	3.5	—	—	μs
			快速模式	0.9	—	—	
t _{SCL(L)}	SCL 时钟低电平时间	3V/5V	标准模式	3.5	—	—	μs
			快速模式	0.9	—	—	
t _{FALL}	SCL 和 SDA 下降沿时间	3V/5V	标准模式	—	—	1.3	μs
			快速模式	—	—	0.34	
t _{RISE}	SCL 和 SDA 上升沿时间	3V/5V	标准模式	—	—	1.3	μs
			快速模式	—	—	0.34	
t _{SU(SDA)}	SDA 数据建立时间	3V/5V	标准模式	0.25	—	—	μs
			快速模式	0.1	—	—	
t _{H(SDA)}	SDA 数据保持时间	3V/5V	—	0.1	—	—	μs
t _{VD(SDA)}	SDA 数据有效时间	3V/5V	—	—	—	0.6	μs
t _{SU(STA)}	START 条件建立时间	3V/5V	标准模式	3.5	—	—	μs
			快速模式	0.6	—	—	
t _{H(STA)}	START 条件保持时间	3V/5V	标准模式	4.0	—	—	μs
			快速模式	0.6	—	—	
t _{SU(STO)}	STOP 条件建立时间	3V/5V	标准模式	3.5	—	—	μs
			快速模式	0.6	—	—	

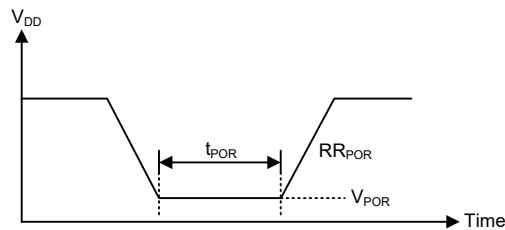
注：使用去抖功能可使传输更稳定，降低受干扰影响通信失败的机率。

I²C 时序图

上电复位特性

$T_a = -40^{\circ}\text{C} \sim 85^{\circ}\text{C}$

符号	参数	测试条件		最小	典型	最大	单位
		V_{DD}	条件				
V_{POR}	上电复位电压	—	—	—	—	100	mV
RR_{POR}	上电复位电压速率	—	—	0.035	—	—	V/ms
t_{POR}	V_{DD} 保持为 V_{POR} 的最小时间	—	—	1	—	—	ms



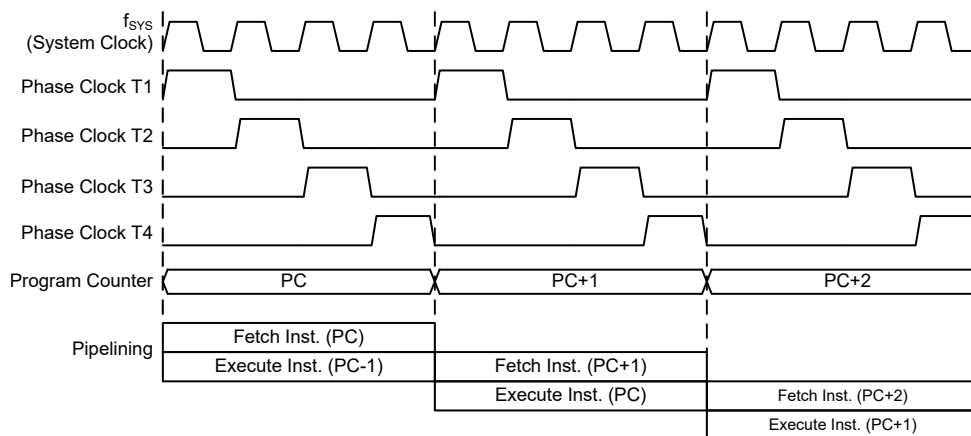
系统结构

内部系统结构是 Holtek 单片机具有良好性能的主要因素。由于采用 RISC 结构，该单片机具有高运算速度和高性能的特点。通过流水线的方式，指令的取得和执行同时进行，此举使得除了跳转和调用指令需要多一个指令周期外，大部分的标准指令或扩展指令分别能在一个指令周期或两个指令周期内完成。8-bit ALU 参与指令集中所有的运算，它可完成算术运算、逻辑运算、移位、递增、递减和分支等功能，而内部的数据路径则是以通过累加器和 ALU 的方式加以简化。有些寄存器在数据存储器中被实现，且可以直接或间接寻址。简单的寄存器寻址方式和结构特性，确保了在提供具有较大可靠度和灵活性的 I/O 和 A/D 控制系统时，仅需要少数的外部器件。这些使得此单片机适用于低成本和批量生产的控制应用。

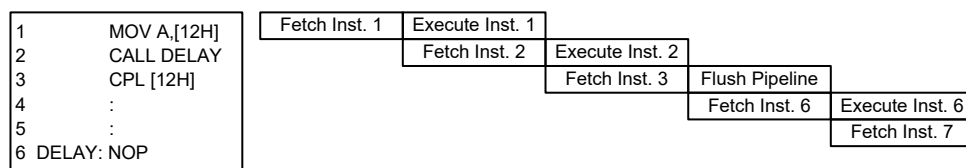
时序和流水线结构

主系统时钟由 HIRC、LIRC、HXT 或 LXT 振荡器提供，它被细分为 T1~T4 四个内部产生的非重叠时序。在 T1 时间，程序计数器自动加一并抓取一条新的指令。剩下的时间 T2~T4 完成译码和执行功能，因此，一个 T1~T4 时钟周期构成一个指令周期。虽然指令的抓取和执行发生在连续的指令周期，但单片机流水线结构会保证指令在一个指令周期内被有效执行。除非程序计数器的内容被改变，如子程序的调用或跳转，在这种情况下指令将需要多一个指令周期的时间去执行。

如果指令牵涉到分支，例如跳转或调用等指令，则需要两个指令周期才能完成指令执行。需要一个额外周期的原因是程序先用一个周期取出实际要跳转或调用的地址，再用另一个周期去实际执行分支动作，因此用户需要特别考虑额外周期的问题，尤其是在执行时间要求较严格的时候。



系统时序和流水线



指令捕捉

程序计数器

在程序执行期间，程序计数器用来指向下一个要执行的指令地址。除了“JMP”和“CALL”指令需要跳转到一个非连续的程序存储器地址之外，它会在每条指令执行完成以后自动加一。对于存储器容量大于 8K 字的单片机，其程序存储器地址可能位于某一程序存储区中，可通过程序存储区指针的 PBP0~PBP1 位来选择。只有较低的 8 位，即所谓的程序计数器低字节寄存器 PCL，可以被用户直接读写。

当执行的指令要求跳转到不连续的地址时，如跳转指令、子程序调用、中断或复位等，单片机通过加载所需要的地址到程序寄存器来控制程序，对于条件跳转指令，一旦条件符合，在当前指令执行时取得的下一条指令将会被舍弃，而由一个空指令周期来取代。

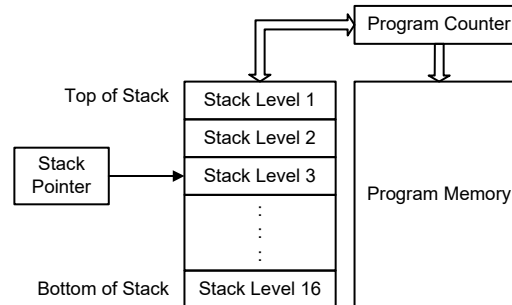
程序计数器	
程序计数器高字节	PCL 寄存器
PBP0~PBP1, PC12~PC8	PCL7~PCL0

程序计数器

程序计数器的低字节，即程序计数器的低字节寄存器 PCL，可以通过程序控制，且它是可以读取和写入的寄存器。通过直接写入数据到这个寄存器，一个程序短跳转可直接执行，然而只有低字节的操作是有效的，跳转被限制在存储器的当前页中，即 256 个存储器地址范围内。注意，当这样一个程序跳转要执行时，会插入一个空指令周期。PCL 的使用可能引起程序跳转，因此需要额外的指令周期。

堆栈

堆栈是一个特殊的存储空间，用来存储程序计数器中的内容。该单片机有 16 层堆栈。堆栈既不是数据部分也不是程序空间部分，而且它既不是可读取也不是可写入的。当前层由堆栈指针 (SP) 加以指示，同样也是不可读写的。在子程序调用或中断响应服务时，程序计数器的内容被压入到堆栈中。当子程序或中断响应结束时，返回指令 (RET 或 RETI) 使程序计数器从堆栈中重新得到它以前的值。当一个芯片复位后，堆栈指针将指向堆栈顶部。



如果堆栈已满，且有非屏蔽的中断发生，中断请求标志会被置位，但中断响应将被禁止。当堆栈指针减少 (执行 RET 或 RETI)，中断将被响应。这个特性提供程序设计者简单的方法来预防堆栈溢出。然而即使堆栈已满，CALL 指令仍然可以被执行，而造成堆栈溢出。使用时应避免堆栈溢出的情况发生，因为这可能导致不可预期的程序分支指令执行错误。若堆栈溢出，则首个存入堆栈的程序计数器数据将会丢失。

算术逻辑单元 – ALU

算术逻辑单元是单片机中很重要的部分，执行指令集中的算术和逻辑运算。ALU 连接到单片机的数据总线，在接收相关的指令码后执行需要的算术与逻辑操作，并将结果存储在指定的寄存器，当 ALU 计算或操作时，可能导致进位、借位或其它状态的改变，而相关的状态寄存器会因此更新内容以显示这些改变，ALU 所提供的功能如下：

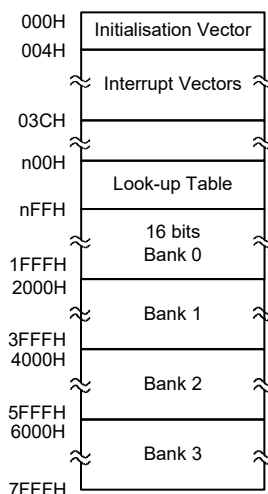
- 算术运算：
ADD, ADDM, ADC, ADCM, SUB, SUBM, SBC, SBCM, DAA,
LADD, LADDM, LADC, LADCM, LSUB, LSUBM, LSBC, LSBCM,
LDAA
- 逻辑运算：
AND, OR, XOR, ANDM, ORM, XORM, CPL, CPLA,
LAND, LOR, LXOR, LANDM, LORM, LXORM, LCPL, LCPLA
- 移位运算：
RRA, RR, RRCA, RRC, RLA, RL, RLCA, RLC,
LRR, LRRCA, LRRC, LRLA, LRL, LRLCA, LRLC
- 递增和递减：
INCA, INC, DECA, DEC,
LINCA, LINC, LDECA, LDEC
- 分支判断：
JMP, SZ, SZA, SNZ, SIZ, SDZ, SIZA, SDZA, CALL, RET, RETI,
LSZ, LSZA, LSNZ, LSIZ, LSIZA, LSDZ, LSDZA

Flash 程序存储器

程序存储器用来存放用户代码及储存程序。程序存储器为 Flash 类型意味着可以多次重复编程，方便用户使用同一芯片进行程序的修改。使用适当的单片机编程工具，此单片机提供用户灵活便利的调试方法和项目开发规划及更新。

结构

程序存储器的容量为 32K×16 位，程序存储器用程序计数器来寻址，其中也包含数据、表格和中断入口。数据表格可以设定在程序存储器的任何地址，由表格指针来寻址。



程序存储器结构

特殊向量

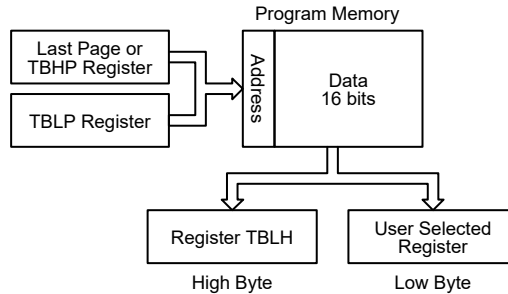
程序存储器内部某些地址保留用做诸如复位和中断入口等特殊用途。地址 0000H 是芯片复位后的程序起始地址。在芯片复位之后，程序将跳到这个地址并开始执行。

查表

程序存储器中的任何地址都可以定义成一个表格，以便储存固定的数据。使用表格时，表格指针必须先行设定，其方式是将表格的地址放在表格指针寄存器 TBLP 和 TBHP 中。这些寄存器定义表格总的地址。

在设定完表格指针后，当数据存储器 [m] 位于 Sector 0，表格数据可以使用如“TABRD [m]”或“TABRDL [m]”等指令分别从程序存储器查表读取。如果存储器 [m] 位于其它 Sector，表格数据可以使用如“LTABRD [m]”或“LTABRDL [m]”等指令分别从程序存储器查表读取。当这些指令执行时，程序存储器中表格数据低字节，将被传送到使用者所指定的数据存储器 [m]，程序存储器中表格数据的高字节，则被传送到 TBLH 特殊寄存器。

下图是查表中寻址 / 数据流程：



查表范例

以下范例说明表格指针和表格数据如何被定义和执行。这个例子使用的表格数据用 ORG 伪指令储存在存储器中。ORG 指令的值“1F00H”位于 Bank 3，指向的地址是 32K 程序存储器中最后一页的起始地址。表格指针低字节寄存器的初始值设为 06H，这可保证从数据表格读取的第一笔数据位于程序存储器地址“7F06H”，即最后一页起始地址后的第六个地址。值得注意的是，假如“TABRD [m]”或“LTABRD [m]”指令被使用，则表格指针指向 TBHP 和 TBLP 指定的地址。在这个例子中，表格数据的高字节等于零，而当“TABRD [m]”或“LTABRD [m]”指令被执行时，此值将会自动的被传送到 TBLH 寄存器。

TBLH 寄存器为可读 / 写寄存器，且能重新储存，若主程序和中断服务程序都使用表格读取指令，应该注意它的保护。使用表格读取指令，中断服务程序可能会改变 TBLH 的值，若随后在主程序中再次使用这个值，则会发生错误，因此建议避免同时使用表格读取指令。然而在某些情况下，如果同时使用表格读取指令是不可避免的，则在执行任何主程序的表格读取指令前，中断应该先除能，另外要注意的是所有与表格相关的指令，都需要两个指令周期去完成操作。

表格读取程序范例

```

rombank3 code1
ds .section 'data'
tempreg1 db ?      ; temporary register #1
tempreg2 db ?      ; temporary register #2
:
:
code0 .section 'code'
mov a,06h           ; initialise low table pointer - note that this address
                    ; is referenced
mov tblp,a          ; to the last page or the page that tbhp pointed
mov a,7Fh           ; initialise high table pointer
mov tbhp,a
:
:
tabrd tempreg1      ; transfers value in table referenced by table pointer
                    ; data at program memory address "7F06H" transferred to
                    ; tempreg1 and TBLH
dec tblp            ; reduce value of table pointer by one
tabrd tempreg2      ; transfers value in table referenced by table pointer
                    ; data at program memory address "7F05H" transferred to
                    ; tempreg2 and TBLH in this example the data "1AH" is
                    ; transferred to tempreg1 and data "0FH" to register
                    ; tempreg2
:
:
code1 .section 'code'

```

```
org 1F00h          ; sets initial address of program memory
dc 00Ah, 00Bh, 00Ch, 00Dh, 00Eh, 00Fh, 01Ah, 01Bh
:
```

在线烧录 – ICP

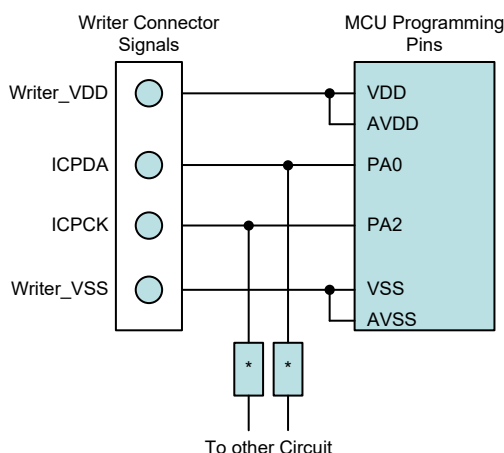
Flash 型程序存储器提供用户便利地对同一芯片进行程序的更新和修改。另外，Holtek 单片机提供 4 线接口的在线烧录方式。用户可将进行过烧录或未经过烧录的单片机芯片连同电路板一起制成，最后阶段进行程序的更新和程序的烧写，在无需去除或重新插入芯片的情况下方便地保持程序为最新版。

Flash 单片机与烧录器引脚对接表如下所示：

Holtek 烧录器引脚	MCU 在线烧录引脚	引脚描述
ICPDA	PA0	烧录串行数据 / 地址
ICPCK	PA2	烧录时钟
VDD	VDD & AVDD	电源
VSS	VSS & AVSS	地

单片机内部程序存储器可以通过 4 线的接口在线进行烧录。其中一条线用于数据串行下载或上传，一条用于串行时钟，剩余两条用于提供电源。芯片在线烧写的详细使用说明超出此文档的描述范围，将由专门的参考文献提供。

在烧录过程中，烧录器会控制 ICPDA 和 ICPCK 脚进行数据和时钟烧录，用户必须确保这两个引脚没有连接至其它输出脚。



注：* 可能为电阻或电容。若为电阻则其值必须大于 1kΩ，若为电容则其必须小于 1nF。

片上调试 – OCDS

此单片机提供片上调试功能 (OCDS) 用于开发过程中的单片机调试。用户可将 OCSDA 和 OCDSCK 引脚连接至 Holtek HT-IDE 开发工具。OCSDA 引脚为 OCDS 数据 / 地址输入 / 输出脚，OCDSCK 引脚为 OCDS 时钟输入脚。当用户使用 OCDS 功能进行调试时，单片机 OCSDA 和 OCDSCK 引脚上的其它共用功能无效。由于这两个 OCDS 引脚与 ICP 引脚共用，因此在线烧录时仍用作 Flash 存储器烧录引脚。关于 OCDS 功能的详细描述，请参考相应文件“Holtek e-Link for 8-bit MCU OCDS 使用手册”。

Holtek e-Link 引脚	MCU OCDS 引脚	引脚描述
OCSDA	OCSDA	片上调试串行数据 / 地址输入 / 输出
OCDSCK	OCDSCK	片上调试时钟输入
VDD	VDD & AVDD	电源
VSS	VSS & AVSS	地

在线应用编程 – IAP

Flash 型程序存储器便于用户在同一芯片上对程序进行更新和修改。单片机提供的 IAP 功能使用户可以方便地对 Flash 程序存储器进行多次编程。IAP 功能可以通过内部固件进行程序的更新，而无需外接烧录器或 PC。此外，IAP 接口通过 I/O 引脚可以设置为任何类型的通信协议，例如 UART，使用 I/O 引脚。关于内部固件，用户可以选择 Holtek 提供的版本或创建自己的内部固件。以下章节说明了如何实现 IAP 固件程序。

Flash 存储器读取 / 写入容量

Flash 存储器以页为单位进行擦 / 写操作，以字为单位进行读出操作。页的大小和写入缓冲器的大小都为 64 字。注意，在执行写入操作之前必须先执行擦除操作。

Flash 存储器擦 / 写功能成功使能时 CFWEN 位会被硬件置高，当该位被置高，便可写入数据到“写入缓冲器”。FWT 位用于启动写入程序，并指示写入操作的状态。当该位由应用程序置高时将开始一个写入程序，当写入操作结束后该位将由硬件清零。

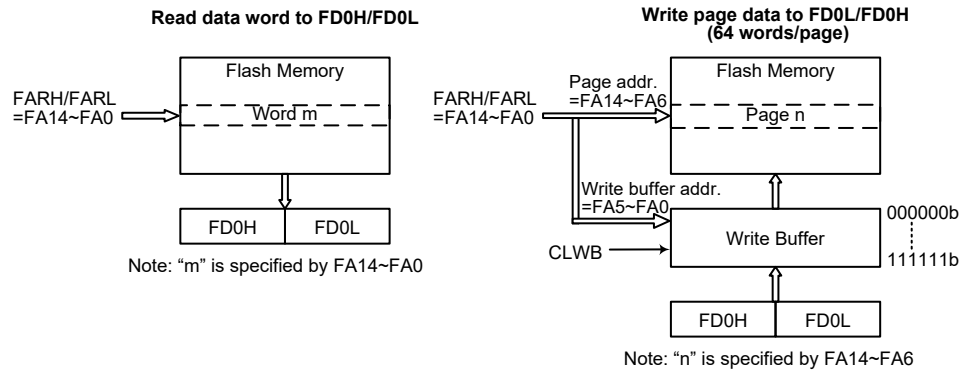
读出操作是通过一个特定的读出程序来执行的。FRDEN 位用于使能读出功能，由应用程序设置 FRD 位来启动读出程序，并指示读出操作的状态。当读出操作结束后该位将由硬件清零。

操作	格式
擦除	64 字 / 页
写入	64 字 / 次
读出	1 字 / 次
注：页大小 = 写入缓冲器大小 = 64 字	

IAP 操作格式

页	FARH	FARL [7:5]	FARL [4:0]
0	0000 0000	00	标记地址
1	0000 0000	01	
2	0000 0000	10	
3	0000 0000	11	
4	0000 0000	00	
5	0000 0000	01	
:	:	:	
:	:	:	
510	0111 1111	10	
511	0111 1111	11	

页序号及地址选择



Flash 存储器 IAP 读 / 写结构

写入缓冲器

执行写入操作时写入缓冲器用于临时存储写入的数据。通过执行 Flash 存储器擦 / 写使能程序成功使能 Flash 存储器擦 / 写功能后，才可将要写入的数据填入到写入缓冲器。通过配置 FC2 寄存器中的 CLWB 位可以清除写入缓冲器。置高 CLWB 位可以使能清除写入缓冲器程序，完成后该位会被硬件自动清零。建议第一次使用写入缓冲器或更新写入缓冲器内的数据时，应先置高 CLWB 位将写入缓冲器清零。

写入缓冲器的大小为每页 64 字，与页的大小一致。写入缓冲器的地址与存储器地址位 FA14~FA6 指定的 Flash 存储器页的地址相对应。写入到 FD0L 和 FD0H 寄存器的数据会被加载到写入缓冲器。当写入数据到高字节数据寄存器 FD0H 时，会将存储在 FD0L 和 FD0H 数据寄存器内的数据都加载到写入缓冲器，并使 Flash 存储器地址自动加一，之后新的地址会被加载到 FARH 和 FARL 地址寄存器。当 Flash 存储器地址到达当前页的最大地址，即 64 字的页为 111111b，地址将不再增加，并停在该页的最后一个地址，此时需要再设定一个新的页地址才可进行其它擦 / 写操作。

写入程序结束后，硬件会自动清除写入缓冲器。注意，如果在比对步骤时发现写入到 Flash 存储器的数据不正确，则需通过应用程序手动清除写入缓冲器，在写入缓冲器被清零之后再重新对其写入数据。

IAP Flash 程序存储器寄存器

与 IAP 相关的 Flash 存取寄存器有两个地址寄存器、四个 16-bit 数据寄存器和三个控制寄存器。地址寄存器和数据寄存器位于 Sector 0，控制寄存器位于 Sector 1。使用地址、数据和控制寄存器可以对 Flash 存储器执行 16 位数据读 / 写操作。内部 Flash 程序存储器所有操作由一系列寄存器控制。由于 FARH/FARL 和 FDnH/FDnL 寄存器位于 Sector 0 中，它们能像其它特殊功能寄存器一样直接被访问。而 FC0、FC1 和 FC2 寄存器位于 Sector 1 中，只能通过扩展指令直接被访问，或者通过存储器指针对 MP1H/MP1L 或 MP2H/MP2L 和间接寻址寄存器 IAR1 或 IAR2 进行间接读取或写入。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
FC0	CFWEN	FMOD2	FMOD1	FMOD0	FWPEN	FWT	FRDEN	FRD
FC1	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FC2	—	—	—	—	—	—	FWERTS	CLWB
FARL	FA7	FA6	FA5	FA4	FA3	FA2	FA1	FA0
FARH	—	FA14	FA13	FA12	FA11	FA10	FA9	FA8
FD0L	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FD0H	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
FD1L	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FD1H	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
FD2L	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FD2H	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
FD3L	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
FD3H	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8

IAP 寄存器列表

● FARL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	FA7	FA6	FA5	FA4	FA3	FA2	FA1	FA0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **FA7~FA0:** Flash 存储器地址 bit 7 ~ bit 0

● FARH 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	FA14	FA13	FA12	FA11	FA10	FA9	FA8
R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 未定义，读为“0”

Bit 6~0 **FA14~FA8:** Flash 存储器地址 bit 14 ~ bit 8

● FD0L 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 第一个 Flash 存储器数据 bit 7 ~ bit 0

注意写入低字节数据寄存器 FD0L 的数据只能存储在 FD0L 寄存器，不会加载到低 8 位写入缓冲器。

● **FD0H 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8:** 第一个 Flash 存储器数据 bit 15 ~ bit 8

注意当写入 8 位数据到高字节数据寄存器 FD0H 时，存储在 FD0H 和 FD0L 寄存器内的 16 位数据将同时加载到 16 位写入缓冲器中，此时 Flash 存储器地址寄存器 FARH 和 FARL 的内容将自动加一。

● **FD1L 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 第二个 Flash 存储器数据 bit 7 ~ bit 0

● **FD1H 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8:** 第二个 Flash 存储器数据 bit 15 ~ bit 8

● **FD2L 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 第三个 Flash 存储器数据 bit 7 ~ bit 0

● **FD2H 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8:** 第三个 Flash 存储器数据 bit 15 ~ bit 8

● **FD3L 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 第四个 Flash 存储器数据 bit 7 ~ bit 0

● **FD3H 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8**: 第四个 Flash 存储器数据 bit 15 ~ bit 8

● **FC0 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	CFWEN	FMOD2	FMOD1	FMOD0	FWPEN	FWT	FRDEN	FRD
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **CFWEN**: Flash 存储器擦 / 写功能使能控制

- 0: Flash 存储器擦 / 写功能除能
- 1: Flash 存储器擦 / 写功能已成功使能

当此位由应用程序清零后, Flash 存储器擦 / 写功能除能。注意, 该位不能由应用程序置高对此位直接写“1”不会使能擦 / 写功能。此位可用于指示 Flash 存储器擦 / 写功能状态。当此位由硬件置为“1”时, 表明 Flash 存储器擦 / 写功能已经成功使能, 若为“0”, 表明 Flash 存储器擦 / 写功能除能。

Bit 6~4 **FMOD2~FMOD0**: Flash 存储器模式选择

- 000: 写入模式
- 001: 页擦除模式
- 010: 保留
- 011: 读出模式
- 100: 保留
- 101: 保留
- 110: Flash 存储器擦 / 写功能使能模式
- 111: 保留

这几位用于选择 Flash 存储器的操作模式。注意在执行擦 / 写 Flash 存储器操作之前必须先成功使能“Flash 存储器擦 / 写使能模式”。

Bit 3 **FWPEN**: Flash 存储器擦 / 写功能使能程序触发控制位

- 0: 擦 / 写功能使能程序未被触发或程序定时器发生溢出
- 1: 擦 / 写功能使能程序被触发且程序定时器开始计时

该位用于启动 Flash 存储器擦 / 写使能程序和内部定时器。此位由应用程序置高, 当内部定时器计时溢出后由硬件清零。需在 FWPEN 置高后尽快写入正确数据序列到 FD1L/FD1H、FD2L/FD2H 和 FD3L/FD3H 寄存器。

Bit 2 **FWT**: Flash 存储器写入控制位

- 0: 未启动 Flash 存储器写入程序或 Flash 存储器写入程序已完成
- 1: 启动 Flash 存储器写入程序

此位由软件置“1”, 当 Flash 存储器写入程序完成后由硬件清零。

Bit 1 **FRDEN**: Flash 存储器读出使能位

- 0: Flash 存储器读出除能
- 1: Flash 存储器读出使能

此位为 Flash 存储器读出使能位, 在执行 Flash 存储器读出操作之前需将此位置高。将此位清零则禁止 Flash 存储器读出操作。

Bit 0 **FRD**: Flash 存储器读出控制位

- 0: 未启动 Flash 存储器读出程序或 Flash 存储器读出程序已完成
- 1: 启动 Flash 存储器读出程序

此位由软件置“1”, 当 Flash 存储器读出程序完成后由硬件清零。

注: 1. 在同一条指令中 FWT、FRDEN 和 FRD 位不可同时设置为“1”。

2. 需确保 f_{SUB} 时钟运行稳定后才可执行擦 / 写操作。

3. 应注意，当读 / 写 / 擦操作成功启动后，CPU 将停止运行。
4. 需确保读 / 写 / 擦操作已执行完毕后才可执行其它操作。

● FC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 整个芯片复位
当用户写“55H”到该寄存器，将产生一个复位信号将整个单片机复位。

● FC2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	FWERTS	CLWB
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1 **FWERTS:** 擦除和写入时间选择
0: 擦除时间为 3.2ms (t_{FER}) / 写入时间为 2.2ms (t_{FWR})
1: 擦除时间为 3.7ms (t_{FER}) / 写入时间为 3.0ms (t_{FWR})

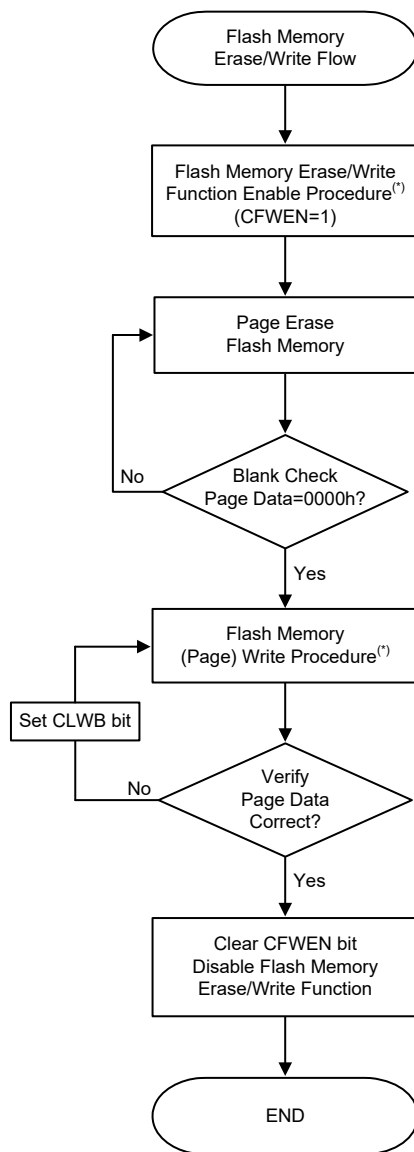
Bit 0 **CLWB:** Flash 存储器写入缓冲器清除控制位
0: 未开始写入缓冲器清除或写入缓冲器清除程序已完成
1: 开始写入缓冲器清除程序
此位由软件置“1”，当写缓冲区清除过程完成后由硬件清零。

Flash 存储器擦 / 写流程

在开始更新 Flash 存储器之前，先了解 Flash 存储器擦 / 写流程操作是很重要的，用户可参考下列步骤进行 IAP 程序开发，以确保 Flash 存储器内容更新正确。

Flash 存储器擦 / 写流程说明

1. 先启动“Flash 存储器擦 / 写使能程序”。当 Flash 存储器擦 / 写功能成功使能后，FC0 寄存器中的 CFWEN 位会由硬件自动置高，此时才可执行 Flash 存储器擦或写操作。详细内容请参考“Flash 存储器擦 / 写使能程序”。
2. 配置 Flash 存储器地址以指定要擦除的页，标记地址，然后擦除此页。
对于页擦除操作，首先设置 FARL 和 FARH 寄存器来指定要擦除页的起始地址，然后写入 Dummy 数据到 FD0H 寄存器以标记地址。每写入一个 Dummy 数据到 FD0H 寄存器，当前地址将自动加一。当地址自动递增到页的上限，即 111111b，地址将不再增加，并停在该页的最后一个地址。注意写 FD0H 是为了标记地址，这一操作必须执行以确定要擦除哪些地址。
3. 查空确认是否擦除成功，可采用 TABRD 指令进行读取并比对是否为“0000h”，如果擦除不成功返回步骤 2 再执行页擦除。
4. 写入数据至该页，详细内容请参考“Flash 存储器写入程序”。
5. 采用 TABRD 指令进行读取并比对写入数据是否正确，如果读出的数据与写入数据不符，即写入不成功，设置 CLWB 位为“1”清除“写入缓冲器”再返回步骤 4，再写入相同数据。
6. 完成当前页擦 / 写后，如果无需擦 / 写其它页，可清除 CFWEN 位来除能“Flash 存储器擦 / 写使能模式”。



Flash 存储器擦 / 写流程

注：“*” “Flash 存储器擦 / 写功能使能程序” 和 “Flash 存储器写程序” 将在后面介绍。

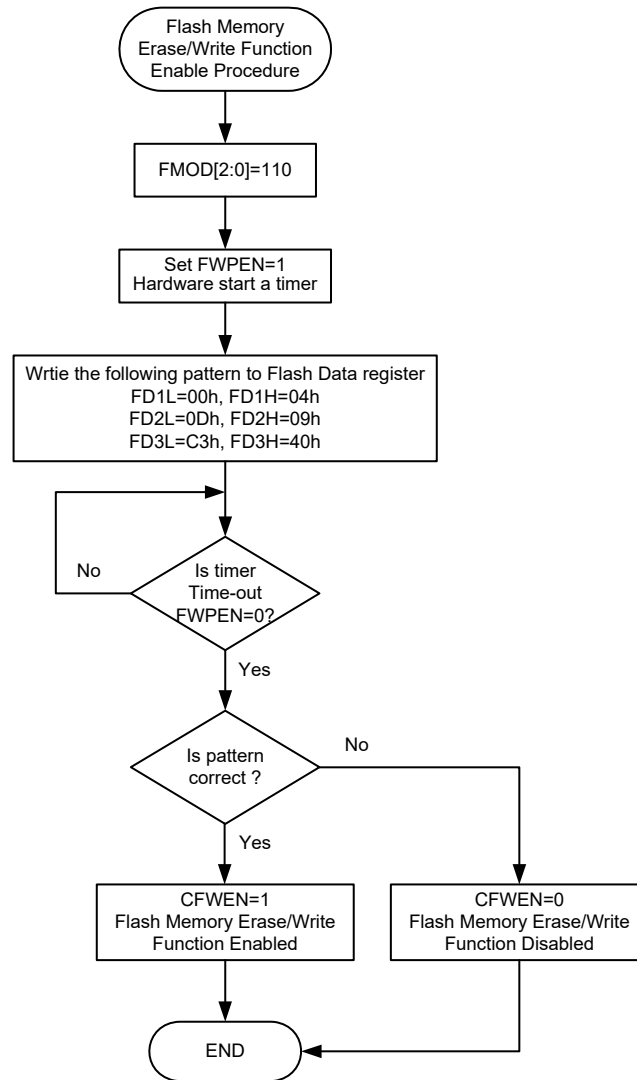
Flash 存储器擦 / 写使能步骤

Flash 存储器擦 / 写使能模式是专门为保护 Flash 存储器内容不被轻易地修改而设计的。用户必须先使能 Flash 存储器擦 / 写功能，才能通过 IAP 控制寄存器来更改 Flash 存储器数据。

Flash 存储器擦 / 写使能步骤说明

1. 写入数值“110”至 FC0 寄存器中的 FMOD[2:0] 位，选择 Flash 存储器擦 / 写使能模式。
2. 设置 FC0 寄存器中的 FWPEN 位为“1”，启动 Flash 存储器擦 / 写使能程序，此时内部硬件线路会启动一个内部定时器。
3. 使用者必须在 FWPEN 位置高后尽快填入正确数据序列至 FD1L~FD3L 和 FD1H~FD3H 寄存器中，数据序列为 FD1L=00h、FD1H=04h、FD2L=0Dh、FD2H=09h、FD3L=C3h、FD3H=40h。
4. 一旦定时器计时结束，无论写入的数据序列是否正确，FWPEN 位将由硬件自动清零。
5. 如果写入的数据序列不正确，表示 Flash 存储器擦 / 写功能没有成功使能，需重复以上步骤。如果写入的数据序列正确，表示 Flash 存储器擦 / 写功能成功使能。
6. 一旦 Flash 存储器擦 / 写功能成功使能，即可通过 IAP 控制寄存器进行页擦 / 写操作来更新 Flash 存储器内容。

将 FC0 寄存器中的 CFWEN 位清零，可除能 Flash 存储器擦 / 写功能，此时不必再执行以上步骤。



Flash 存储器擦 / 写功能使能步骤

Flash 存储器写入步骤

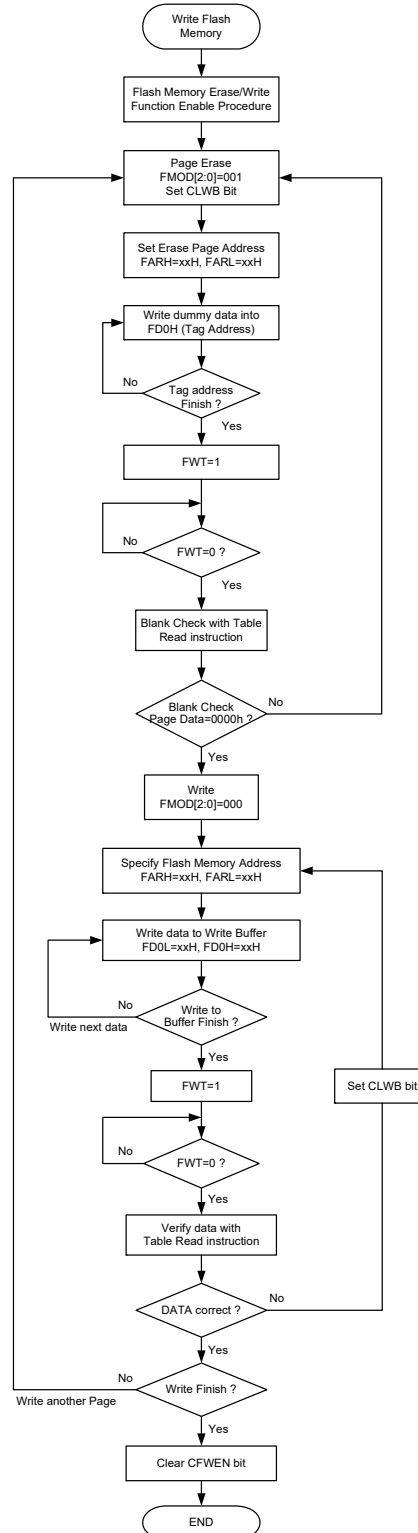
当 Flash 擦 / 写功能成功使能后，CFWEN 位会被硬件置高，此时要写入 Flash 存储器的数据才能加载到写入缓冲器。在开始写入程序之前，应先正确配置 IAP 控制寄存器，将所选的 Flash 存储器页的数据擦除。

写入缓冲器的大小为每页 64 字，其地址与 FA14~FA6 指定的 Flash 存储器页的地址为相对应关系。注意，写入缓冲器的地址与对应存储器的地址必须在相同页。

Flash 存储器连续地址写入步骤说明

对于写入操作每次写入的数据最多为 64 字。多笔连续地址的数据写入时，写入缓冲器的地址将自动加“1”。用户只需将第一笔数据的地址填入 FARL 和 FARH，并将第一笔数据依序填入 FD0L 和 FD0H 寄存器。先写 FD0L 再写 FD0H，才会将 FD0L 和 FD0H 数据一起填入写入缓冲器。写入缓冲器的地址将自动加“1”，因此，要填入第二笔数据时，可不用修改 FARL 和 FARH 重新指定地址。当连续地址到达当前页的最后一个地址时，写入缓冲器的地址将不会再自动加“1”，保持在最后一个地址。

1. 启动“Flash 存储器擦 / 写使能程序”，确认 CFWEN 的值，如果 CFWEN 被硬件置高，表示可进行 IAP 擦 / 写操作。详细内容请参考“Flash 存储器擦 / 写使能程序”。
2. 设定 FMOD[2:0] 为“001”，选择擦除模式，并且设定 CLWB 位为“1”清除“写入缓存器”。设定 FWT 位为“1”，擦除目标页，该页由 FARH 和 FARL 指定且需标记地址，直到 FWT 变为“0”。
3. 通过查表指令读出方式进行查空，以确保擦除操作已成功完成。
如果擦除操作不成功则返回步骤 2。
如果擦除操作成功则接着执行步骤 4。
4. 设定 FMOD[2:0] 为“000”，选择写入模式。
5. 先将目标起始地址写入 FARL 和 FARH 寄存器中，将要往连续地址所在页写入的数据依序写入 FD0L 和 FD0H 寄存器。最多可写入 64 字。
6. 设定 FWT 位为“1”，将写入缓冲器的数据写入到对应的 Flash 存储器中，直到 FWT 变为“0”。
7. 通过查表指令读出方式进行数据比对，以确保写入操作已成功完成。
如果写入操作不成功，设置 CLWB 位为“1”清除写入缓冲器，再返回步骤 5。
如果写入操作成功则接着执行步骤 8。
8. 将 CFWEN 位清零以除能 Flash 存储器擦 / 写功能。



Flash 存储器连续地址写入步骤

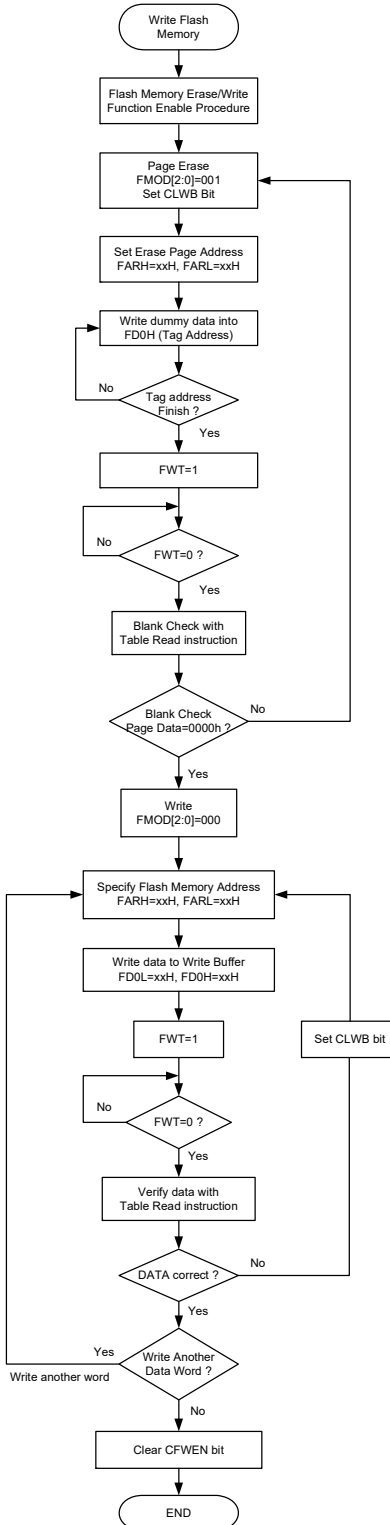
- 注：1. 当擦 / 写操作成功启动时，所有 CPU 相关的操作将暂停。
2. 在擦除或写入操作中，FWT 位由高变低所需时间可以通过 FC2 寄存器中的 FWERTS 位选择。

Flash 存储器非连续地址写入步骤说明

连续地址写入操作与非连续地址写入操作的主要差别在于要写入的数据是否位于连续地址。如果要写入的数据不是位于连续的地址，当一笔数据成功写入到 Flash 存储器后需重新配置另一个目标地址。

以两笔非连续的数据写入操作为例，说明如下：

1. 启动“Flash 存储器擦 / 写使能程序”，确认 CFWEN 位的值，如果 CFWEN 被硬件置高，表示可进行 IAP 擦 / 写操作。详细内容请参考“Flash 存储器擦写使能程序”。
2. 设定 FMOD[2:0] 为“001”，选择擦除模式，并且设定 CLWB 位为“1”清除“写入缓存器”。设定 FWT 位为“1”，擦除目标页，该页由 FARH 和 FARL 指定且需标记地址，直到 FWT 变为“0”。
3. 通过查表指令读出方式进行查空，以确保擦除操作已成功完成。
如果擦除操作不成功则返回步骤 2。
如果擦除操作成功则接着执行步骤 4。
4. 设定 FMOD[2:0] 为“000”，选择写入模式。
5. 先将目标地址 ADDR1 写入 FARL 和 FARH 寄存器中，将要写入的数据 DATA1 先写入 FD0L 寄存器再写入 FD0H 寄存器。
6. 设定 FWT 位为“1”，将写入缓冲器的数据写入到对应的 Flash 存储器中，直到 FWT 变为“0”。
7. 通过查表指令读出方式进行数据比对，以确保写入操作已成功完成。
如果写入操作不成功，设置 CLWB 位为“1”清除写入缓冲器，再返回步骤 5。
如果写入操作成功则接着执行步骤 8。
8. 再将目标地址 ADDR2 写入 FARL 和 FARH 寄存器中，将要写入的数据 DATA2 先写入 FD0L 寄存器再写入 FD0H 寄存器。
9. 设定 FWT 位为“1”，将写入缓冲器的数据写入到对应的 Flash 存储器中，直到 FWT 变为“0”。
10. 通过查表指令读出方式进行数据比对，以确保写入操作已成功完成。
如果写入操作不成功，设置 CLWB 位为“1”清除写入缓冲器，再返回步骤 8。
如果写入操作成功则接着执行步骤 11。
11. 将 CFWEN 位清零以除能 Flash 存储器擦 / 写功能。



Flash 存储器非连续地址写入步骤

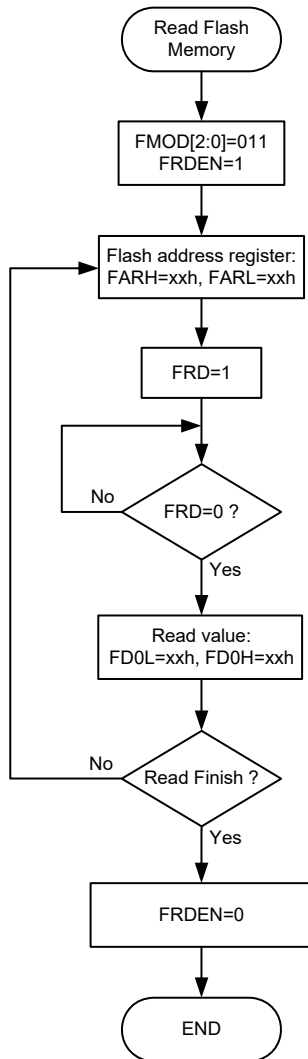
- 注：1. 当擦 / 写操作成功启动时，所有 CPU 相关的操作将暂停。
2. 在擦除或写入操作中，FWT 位由高变低所需时间可以通过 FC2 寄存器中的 FWERTS 位选择。

Flash 存储器写入操作注意事项

1. 要开始对 Flash 存储器进行 IAP 擦 / 写操作之前，必须先完成“Flash 存储器擦 / 写使能程序”。
2. Flash 存储器擦除操作以页为单位进行擦除。
3. 写入缓冲器中的数据填入 Flash 存储器是以页为单位进行的，且写入时不可跨页填写。
4. 数据写入 Flash 存储器后，必须以查表指令“TABRD”读出方式比对所写数据是否正确，若比对发现写入数据不正确时，通过置高 CLWB 位将写入缓冲器清除，然后重新写入数据。无需清除对应的 Flash 存储器页，直接再写入，然后再比对，直到写入正确。
5. IAP 写入与数据比对时需与最高应用频率相同。

Flash 存储器读出步骤

要启动 Flash 存储器读出程序，需将 FMOD[2:0] 位设为“011”选择 Flash 存储器读出模式，将 FRDEN 位设为“1”使能读出功能。将要读出的地址填入 FARH 和 FARL 地址寄存器中，并将 FRD 位设为“1”，然后便可开始 Flash 存储器读出操作。当 FRD 被硬件清为“0”时，则可从 FD0H 和 FD0L 寄存器中取得 Flash 存储器中该地址数据。进行 Flash 存储器读出操作前，无需执行 Flash 存储器擦 / 写使能程序。



Flash 存储器读出步骤

- 注：1. 当读操作成功启动时，所有 CPU 相关的操作将暂停。
2. FRD 位状态由高变低所需的典型时间为三个指令周期。

数据存储器

数据存储器是内容可更改的 8 位 RAM 内部存储器，用来储存临时数据。

数据存储器分为两部分，第一部分是特殊功能数据存储器。这些寄存器有固定的地址且与单片机的正确操作密切相关。大多特殊功能寄存器都可在程序控制下直接读取和写入，但有些被加以保护而不对用户开放。第二部分数据存储器是做一般用途使用，都可在程序控制下进行读取和写入。

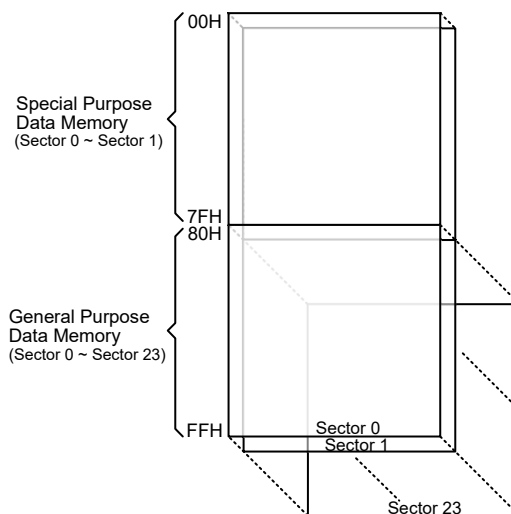
结构

数据存储器被分为若干个 Sector，都可在 8-bit 的存储器中实现。每个数据存储器 Sector 分为两种类型，即特殊功能数据存储器和通用数据存储器。特殊功能数据寄存器地址范围为 00H~7FH 而通用数据存储器地址范围为 80H~FFH。

当使用间接寻址时，切换不同的数据存储器 Sector 可通过设置正确的存储器指针值实现。数据存储器的起始地址为 00H。

特殊功能 数据存储器	通用 数据存储器	
有效 Sector	容量	Sector: 地址
0, 1	3072×8	0: 80H~FFH 1: 80H~FFH : 23: 80H~FFH

数据存储器概要



数据存储器结构

数据存储寻址

此单片机支持扩展指令架构，它并没有可用于数据存储器的存储区指针。存储区指针 PBP 仅适用于程序存储器。对于数据存储器，使用间接寻址访问方式时所需的 Sector 是通过 MP1H 或 MP2H 寄存器指定，而所选 Sector 的某一数据存储器地址是通过 MP1L 或 MP2L 寄存器指定。

直接寻址可用于所有 Sector，通过扩展指令可以寻址所有可用的数据存储器空间。当所访问的数据存储器位于除 Sector 0 外的任何数据存储器 Sector 时，扩展指令可代替间接寻址方式用来访问数据存储器。标准指令和扩展指令的主要区别在于扩展指令中的数据存储器地址“m”有 13 个有效位，高字节表示 Sector，低字节表示指定的地址。

通用数据存储器

所有的单片机程序需要一个读/写的存储区，让临时数据可以被储存和再使用，该 RAM 区域就是通用数据存储器。使用者可对这个数据存储区进行读取和写入的操作。使用位操作指令可对个别的位做置位或复位的操作，较大地方便了用户在数据存储器内进行位操作。

特殊功能数据存储器

这个区域的数据存储器是存放特殊寄存器的，这些寄存器与单片机的正确操作密切相关，大多数的寄存器可进行读取和写入，只有一些是被写保护而只能读取的，相关细节的介绍请参看有关特殊功能寄存器的部分。要注意的是，任何读取指令对存储器中未定义的地址进行读取将返回“00H”。

	Sector 0	Sector 1
00H	IAR0	PTM0C0
01H	MP0	PTM0C1
02H	IAR1	PTM0DL
03H	MP1L	PTM0DH
04H	MP1H	PTM0AL
05H	ACC	PTM0AH
06H	PCL	PTM0RPL
07H	TBLP	PTM0RPH
08H	TBLH	STM0C0
09H	TBHP	STM0C1
0AH	STATUS	STM0DL
0BH	PBP	STM0DH
0CH	IAR2	STM0AL
0DH	MP2L	STM0AH
0EH	MP2H	STM0RP
0FH	RSTFC	FC0
10H	INTC0	FC1
11H	INTC1	FC2
12H	INTC2	U0SR
13H	INTC3	U0CR1
14H	PA	U0CR2
15H	PAC	BRDH0
16H	PAPU	BRDL0
17H	PAWU	UFCR0
18H	PB	TXR_RXR0
19H	PBC	RxCNT0
1AH	PBPU	PTM1C0
1BH	PC	PTM1C1
1CH	PCC	PTM1DL
1DH	PCPU	PTM1DH
1EH	PD	PTM1AL
1FH	PDC	PTM1AH
20H	PDPU	PTM1RPL
21H	PE	PTM1RPH
22H	PEC	PTM2C0
23H	PEPU	PTM2C1
24H	PF	PTM2DL
25H	PFC	PTM2DH
26H	PFPU	PTM2AL
27H		PTM2AH
28H		PTM2RPL
29H		PTM2RPH
2AH		PTM3C0
2BH		PTM3C1
2CH		PTM3DL
2DH		PTM3DH
2EH		PTM3AL
2FH		PTM3AH
30H	CRCCR	PTM3RPL
31H	CRCIN	PTM3RPH
32H	CRCDL	STM1C0
33H	CRCDH	STM1C1
34H	IECC	STM1DL
35H	PMPs	STM1DH
36H	RSTC	STM1AL
37H	VBGRC	STM1AH
38H		STM1RP
39H	INTEG	STM2C0
3AH	SCC	STM2C1
3BH	HIRCC	STM2DL
3CH	HXTC	STM2DH
3DH	LXTC	STM2AL
3EH	WDTc	STM2AH
3FH	LVRC	STM2RP

□ : Unused, read as 00H

	Sector 0	Sector 1
40H	LVDC	EEC
41H	EEAL	U1SR
42H	EEAH	U1CR1
43H	EED	U1CR2
44H	CMP0C	BRDH1
45H	CMP1C	BRDL1
46H	MF10	UFCR1
47H	MF11	TXR_RXR1
48H	MF12	RxCNT1
49H	MF13	IFS0
4AH	MF14	
4BH	MF15	IFS2
4CH		IFS3
4DH		
4EH		PAS0
4FH		PAS1
50H	SCOMC	PBS0
51H		PBS1
52H		PCS0
53H	SLDEC0	PCS1
54H	SLDEC1	PDS0
55H	SLDEC2	PDS1
56H		PES0
57H		PES1
58H		PFS0
59H	MDUWR0	PFS1
5AH	MDUWR1	
5BH	MDUWR2	
5CH	MDUWR3	U2SR
5DH	MDUWR4	U2CR1
5EH	MDUWR5	U2CR2
5FH	MDUWCTRL	BRDH2
60H	CP0VOS	BRDL2
61H	CP1VOS	UFCR2
62H		TXR_RXR2
63H	PSC0R	RxCNT2
64H	TB0C	U0CR3
65H	TB1C	U1CR3
66H	PSC1R	U2CR3
67H	SADOL	
68H	SADOH	ORMC
69H	SADC0	
6AH	SADC1	
6BH	SADC2	
6CH	SIMC0	
6DH	SIMC1	
6EH	SIMD	
6FH	SIMC2/SIMA	
70H	SIMTOC	
71H	SPIC0	
72H	SPIC1	
73H	SPID	
74H	FARL	
75H	FARH	
76H	FD0L	
77H	FD0H	
78H	FD1L	
79H	FD1H	
7AH	FD2L	
7BH	FD2H	
7CH	FD3L	
7DH	FD3H	
7EH		
7FH	LVPUC	

▣ : Reserved, cannot be changed

特殊功能数据存储器

特殊功能寄存器

大部分特殊功能寄存器的细节将在相关功能章节描述，但有几个寄存器需在此章节单独描述。

间接寻址寄存器 – IAR0, IAR1, IAR2

间接寻址寄存器 IAR0、IAR1 和 IAR2 的地址虽位于数据存储区，但不同于普通寄存器，他们没有实际的物理地址。间接寻址的方法使用这些间接寻址寄存器和存储器指针做数据操作，以取代定义实际存储器地址的直接存储器寻址方法。在间接寻址寄存器 IAR0、IAR1 和 IAR2 上的任何动作，将对存储器指针 MP0、MP1L/MP1H 或是 MP2L/MP2H 所指定的存储器地址产生对应的读 / 写操作。它们总是成对出现，IAR0 和 MP0 可以访问 Sector 0，而 IAR1 和 MP1L/MP1H、IAR2 和 MP2L/MP2H 可以访问任何 Sector。因为这些间接寻址寄存器不是实际存在的，直接读取将返回“00H”的结果，而直接写入此寄存器则不做任何操作。

存储器指针 – MP0, MP1L/MP1H, MP2L/MP2H

该单片机提供五个存储器指针，即 MP0、MP1L/MP1H、MP2L/MP2H。由于这些指针在数据存储区中能像普通的寄存器一般被操作，因此提供了一个寻址和数据追踪的有效方法。当对相关间接寻址寄存器进行任何操作时，单片机指向的实际地址是由存储器指针 MP0 所指定的地址，此时间接寻址寄存器 IAR0 用于访问 Sector 0 中的数据，而 MP1L/MP1H 和 IAR1、MP2L/MP2H 和 IAR2 可根据 MP1H 或 MP2H 寄存器访问所有的 Sector。直接寻址通过相关的数据存储器寻址指令来访问所有可用数据存储空间。

下面的例子显示了如何清除一个具有 4 个 RAM 地址的模块。它们已事先定义成 adres1 到 adres4。

间接寻址程序范例 1

```
data .section 'data'
adres1 db ?
adres2 db ?
adres3 db ?
adres4 db ?
block db ?
code .section at 0 'code'
org 00h
start:
    mov a,04h                ; setup size of block
    mov block,a
    mov a,offset adres1      ; Accumulator loaded with first RAM address
    mov mp0,a                ; setup memory pointer with first RAM address
loop:
    clr IAR0                  ; clear the data at address defined by MP0
    inc mp0                   ; increment memory pointer
    sdz block                  ; check if last memory location has been cleared
    jmp loop
continue:
```

间接寻址程序范例 2

```
data .section 'data'
adres1 db ?
adres2 db ?
adres3 db ?
adres4 db ?
block db ?
code .section at 0 'code'
org 00h
start:
    mov a,04h                ; setup size of block
    mov block,a
    mov a,01h                ; setup the memory sector
    mov mp1h,a
    mov a,offset adres1      ; Accumulator loaded with first RAM address
    mov mp1l,a               ; setup memory pointer with first RAM address
loop:
    clr IAR1                 ; clear the data at address defined by MP1L
    inc mp1l                 ; increment memory pointer MP1L
    sdz block                ; check if last memory location has been cleared
    jmp loop
continue:
    :
```

需注意，范例中并没有确定 RAM 地址。

使用扩展指令直接寻址程序举例

```
data .section 'data'
temp db ?
code .section at 0 'code'
org 00h
start:
    lmov a,[m]               ; move [m] data to acc
    lsub a,[m+1]             ; compare [m] and [m+1] data
    snz c                   ; [m]>[m+1]?
    jmp continue            ; no
    lmov a,[m]               ; yes, exchange [m] and [m+1] data
    mov temp,a
    lmov a,[m+1]
    lmov [m],a
    mov a,temp
    lmov [m+1],a
continue:
    :
```

注：“m”是位于任何数据存储器 Sector 的某一地址。例如，m=1F0H 表示 Sector 1 中的地址 0F0H。

程序存储区指针 – PBP

该单片机程序存储器被分为四个 Bank，可以通过设置程序存储区指针 PBP 来访问不同的程序存储区。PBP 寄存器应在单片机使用“JMP”或“CALL”指令执行“分支”操作前正确地配置。在分支指令执行后会跳转到一个非连续的程序存储器地址，此地址位于程序存储区指针所选 Bank 内。

● PBP 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	PBP1	PBP0
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **PBP1~PBP0**: 程序存储区指针 bit 1 ~ bit 0

00: Bank 0

01: Bank 1

10: Bank 2

11: Bank 3

累加器 – ACC

对任何单片机来说，累加器是相当重要的，且与 ALU 所完成的运算有密切关系，所有 ALU 得到的运算结果都会暂时存在 ACC 累加器里。若没有累加器，ALU 必须在每次进行如加法、减法和移位的运算时，将结果写入到数据存储器，这样会造成程序编写和时间的负担。另外数据传送也常常牵涉到累加器的临时储存功能，例如在使用者定义的一个寄存器和另一个寄存器之间传送数据时，由于两寄存器之间不能直接传送数据，因此必须通过累加器来传送数据。

程序计数器低字节寄存器 – PCL

为了提供额外的程序控制功能，程序计数器低字节设置在数据存储器的特殊功能区域内，程序员可对此寄存器进行操作，很容易的直接跳转到其它程序地址。直接给 PCL 寄存器赋值将导致程序直接跳转到程序存储器的某一地址，然而由于寄存器只有 8-bit 长度，因此只允许在本页的程序存储器范围内进行跳转，而当使用这种运算时，要注意会插入一个空指令周期。

查表寄存器 – TBLP, TBHP, TBLH

这三个特殊功能寄存器对存储在程序存储器中的表格进行操作。TBLP 和 TBHP 为表格指针，指向表格数据存储的地址。它们的值必须在任何表格读取指令执行前加以设定，由于它们的值可以被如“INC”或“DEC”的指令所改变，这就提供了一种简单的方法对表格数据进行读取。表格读取数据指令执行之后，表格数据高字节存储在 TBLH 中。其中要注意的是，表格数据低字节会被传送到使用者指定的地址。

Option 存储器映射寄存器 – ORMC

ORMC 寄存器用于使能 Option 存储器映射功能。Option 存储器的容量为 64 个字。当连续写入特定数据序列 55H 和 AAH 到该寄存器，Option 存储器映射功能将使能，通过使用查表指令即可读到 Option 存储器的内容，Option 存储器的 00H~3FH 地址会一一对应到程序存储器最后一页的 C0H~FFH 地址。

要成功使能 Option 存储器映射功能，该特定的数据序列 55H 和 AAH 必须在两个指令周期内连续写入。建议在写入该特定数据序列前应当先将总中断位 EMI 清零，在数据序列成功写入后，根据用户的需求在适当的时间再将其置高。当数据序列成功写入时会启动内部定时器， $4 \times t_{LIRC}$ 时间之后会自动结束映射。因此，用户需及时读出数据，否则需要重新启动 Option 存储器映射功能。每次 ORMC 寄存器被连续写入后，定时器都会重新计数。

当使用查表指令来读取 Option 存储器内容时，“TABRD [m]”和“TABRDL [m]”指令皆可使用。然而，若使用“TABRD [m]”指令来读取，必须配置 TBHP 寄存器将表格指针设定在最后一页。更多查表的描述请参考相关章节。

● ORMC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	ORMC7	ORMC6	ORMC5	ORMC4	ORMC3	ORMC2	ORMC1	ORMC0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **ORMC7~ORMC0:** Option 存储器映射特定数据序列

当将特定数据序列 55H 和 AAH 连续写入该寄存器，会使能 Option 存储器映射功能。需注意，单片机从空闲 / 休眠模式唤醒后，该寄存器的内容将被清除。

状态寄存器 – STATUS

该 8-bit 的状态寄存器由 SC 标志位、CZ 标志位、零标志位 (Z)、进位标志位 (C)、辅助进位标志位 (AC)、溢出标志位 (OV)、暂停标志位 (PDF) 和看门狗定时器溢出标志位 (TO) 组成。这些算术 / 逻辑操作和系统运行标志位是用来记录单片机的运行状态。

除了 TO 和 PDF 标志外，状态寄存器中的位像其它大部分寄存器一样可以被改变。任何数据写入到状态寄存器将不会改变 TO 或 PDF 标志位。另外，执行不同的指令后，与状态寄存器有关的运算可能会得到不同的结果。TO 标志位只会受系统上电、看门狗溢出或执行“CLR WDT”或“HALT”指令影响。PDF 标志位只会受执行“HALT”或“CLR WDT”指令或系统上电影响。

Z、OV、AC、C、SC 和 CZ 标志位通常反映最近运算的状态。

- C: 当加法运算的结果产生进位，或减法运算的结果没有产生借位时，则 C 被置位，否则 C 被清零。
- AC: 当低半字节加法运算的结果产生进位，或低半字节减法运算的结果没有产生借位时，AC 被置位，否则 AC 被清零。
- Z: 当算术或逻辑运算结果是零时，Z 被置位，否则 Z 被清零。
- OV: 当运算结果高两位的进位状态异或结果为 1 时，OV 被置位，否则 OV 被清零。
- PDF: 系统上电或执行“CLR WDT”指令会清零 PDF，而执行“HALT”指令则会置位 PDF。
- TO: 系统上电或执行“CLR WDT”或“HALT”指令会清零 TO，而当 WDT 溢出则会置位 TO。
- CZ: 不同指令不同标志位的操作结果。详细资料请参考寄存器定义部分。
- SC: 当 OV 与当前指令操作结果 MSB 执行“XOR”所得结果。

另外，当进入一个中断程序或执行子程序调用时，状态寄存器不会自动压入到堆栈保存。假如状态寄存器的内容是重要的且子程序可能改变状态寄存器的话，则需谨慎的去做正确的储存。

● STATUS 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SC	CZ	TO	PDF	OV	Z	AC	C
R/W	R/W	R/W	R	R	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	0	0	x	x	x	x

“x”：未知

- Bit 7 **SC**: 当 OV 与当前指令操作结果 MSB 执行 “XOR” 所得结果
- Bit 6 **CZ**: 不同指令不同标志位的操作结果
对于 SUB/SUBM/LSUB/LSUBM 指令, CZ 等于 Z 标志位。
对于 SBC/SBCM/LSBC/LSBCM 指令, CZ 等于上一个 CZ 标志位与当前零标志位执行 “AND” 所得结果。对于其它指令, CZ 标志位无影响。
- Bit 5 **TO**: 看门狗溢出标志位
0: 系统上电或执行 “CLR WDT” 或 “HALT” 指令后
1: 看门狗溢出发生
- Bit 4 **PDF**: 暂停标志位
0: 系统上电或执行 “CLR WDT” 指令后
1: 执行 “HALT” 指令
- Bit 3 **OV**: 溢出标志位
0: 无溢出
1: 运算结果高两位的进位状态异或结果为 1
- Bit 2 **Z**: 零标志位
0: 算术或逻辑运算结果不为 0
1: 算术或逻辑运算结果为 0
- Bit 1 **AC**: 辅助进位标志位
0: 无辅助进位
1: 在加法运算中低四位产生了向高四位进位, 或减法运算中低四位未发生从高四位借位
- Bit 0 **C**: 进位标志位
0: 无进位
1: 如果在加法运算中结果产生了进位, 或在减法运算中结果未发生借位
进位标志位 C 也受循环移位指令的影响。

EEPROM 数据存储器

此单片机内建 EEPROM 数据存储器，由于其非易失的存储结构，即使在电源掉电的情况下存储器内的数据仍然保存完好。这种存储区扩展了存储空间，对设计者来说增加了许多新的应用机会。EEPROM 可以用来存储产品编号、校准值、用户特定数据、系统配置参数或其它产品信息等。EEPROM 的数据读取和写入过程也会变的更简单。

EEPROM 数据存储器结构

该单片机的 EEPROM 数据存储器容量为 2048×8 位。由于映射方式与程序存储器和数据存储器不同，因此不能像其它类型的存储器一样寻址。使用 Sector 0 中的一对地址寄存器和一个数据寄存器以及 Sector 1 中的一个控制寄存器，可以实现对 EEPROM 的单字节读写操作。

EEPROM 寄存器

有四个寄存器控制内部 EEPROM 数据存储器总的操作，地址寄存器 EEAL 和 EEAH、数据寄存器 EED 及控制寄存器 EEC。EEAL、EEAH 和 EED 位于 Sector 0 中，它们能像其它特殊功能寄存器一样直接被访问。EEC 位于 Sector 1 中，仅能通过 MP1L/MP1H 和 IAR1 或 MP2L/MP2H 和 IAR2 进行间接读取或写入。由于 EEC 控制寄存器位于 Sector 1 中的“40H”，在 EEC 寄存器上的任何操作被执行前，MP1L 或 MP2L 必须先设为“40H”，MP1H 或 MP2H 被设为“01H”。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
EEAL	EEAL7	EEAL6	EEAL5	EEAL4	EEAL3	EEAL2	EEAL1	EEAL0
EEAH	—	—	—	—	—	EEAH2	EEAH1	EEAH0
EED	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
EEC	EWERTS	EREN	ER	MODE	WREN	WR	RDEN	RD

EEPROM 寄存器列表

• EEAL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	EEAL7	EEAL6	EEAL5	EEAL4	EEAL3	EEAL2	EEAL1	EEAL0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 EEAL7~EEAL0: 数据 EEPROM 低字节地址 bit 7 ~ bit 0

• EEAH 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	EEAH2	EEAH1	EEAH0
R/W	—	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7~3 未定义，读为“0”

Bit 2~0 EEAH2~EEAH0: 数据 EEPROM 高字节地址 bit 2 ~ bit 0

● EED 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 数据 EEPROM 数据 bit 7 ~ bit 0

● EEC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	EWERTS	EREN	ER	MODE	WREN	WR	RDEN	RD
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 **EWERTS:** EEPROM 擦 / 写时间选择位
0: 擦除时间为 3.2ms (t_{EEER}) / 写入时间为 2.2ms (t_{EEWR})
1: 擦除时间为 3.7ms (t_{EEER}) / 写入时间为 3.0ms (t_{EEWR})
- Bit 6 **EREN:** 数据 EEPROM 擦使能位
0: 除能
1: 使能
此位为数据 EEPROM 擦使能位, 向数据 EEPROM 擦操作之前需将此位置高。擦周期结束后, 硬件自动将此位清零。将此位清零时, 则禁止向数据 EEPROM 擦操作。
- Bit 5 **ER:** EEPROM 擦控制位
0: 擦周期结束
1: 开始擦周期
此位为 EEPROM 擦控制位, 由应用程序将此位置高将激活擦周期。擦周期结束后, 硬件自动将此位清零。当 EREN 未先置高时, 此位置高无效。
- Bit 4 **MODE:** EEPROM 操作模式选择位
0: 字节操作模式
1: 页操作模式
此位为 EEPROM 页操作选择位, 当此位置高将选择页写入、擦除或读取功能。否则, EEPROM 为字节写入或读取功能。EEPROM 页缓冲区大小为 16 字节。
- Bit 3 **WREN:** 数据 EEPROM 写使能位
0: 除能
1: 使能
此位为 EEPROM 写使能位, 向数据 EEPROM 写操作之前需将此位置高。写周期结束后, 硬件自动将此位清零。将此位清零时, 则禁止向数据 EEPROM 写操作。
- Bit 2 **WR:** EEPROM 写控制位
0: 写周期结束
1: 开始写周期
此位为数据 EEPROM 写控制位, 由应用程序将此位置高将激活写周期。写周期结束后, 硬件自动将此位清零。当 WREN 未先置高时, 此位置高无效。
- Bit 1 **RDEN:** 数据 EEPROM 读使能位
0: 除能
1: 使能
此位为数据 EEPROM 读使能位, 向数据 EEPROM 读操作之前需将此位置高。将此位清零时, 则禁止向数据 EEPROM 读操作。

Bit 0 **RD**: EEPROM 读控制位
 0: 读周期结束
 1: 启动读周期

此位为数据 EEPROM 读控制位，由应用程序将此位置高将激活读周期。读周期结束后，硬件自动将此位清零。当 RDEN 未首先置高时，此位置高无效。

- 注：1. 在同一条指令中 EREN、ER、WREN、WR、RDEN 和 RD 不能同时置为“1”。
 2. 需确保 f_{SUB} 时钟运行稳定后才可执行擦 / 写操作。
 3. 需确保擦 / 写操作已执行完毕后才可改动 EEPROM 相关寄存器内容或启动 IAP 功能。

从 EEPROM 中读取数据

此单片机有两种模式可实现从 EEPROM 中读取数据，即字节读模式和页读模式，可通过 EEC 寄存器中的 EEPROM 操作模式选择位 MODE 选择。

字节读模式

当模式选择位 MODE 为 0 时，可以执行 EEPROM 字节读操作。对于字节读操作，应首先将要读取数据的地址放入 EEAH 和 EEAL 寄存器中，并将 EEC 寄存器中的读取使能位 RDEN 置高以使能读取功能。然后，将 RD 位置高，以开始 EEPROM 字节读操作。请注意，若 RD 位已置为高而 RDEN 位还未被设置则不能开始读操作。若读取周期结束，RD 位将自动清除为“0”，数据可以从 EED 寄存器中读取。数据在其它读或写操作执行前将一直保留在 EED 寄存器中。应用程序将轮询 RD 位以确定数据可以有效地被读取。

页读取模式

当模式选择位 MODE 置高时，可以执行 EEPROM 页读操作。对于页读取操作，页大小最多为 16 个字节。对于页读操作，应首先将要读取页的起始地址放入 EEAH 和 EEAL 寄存器中，并将 EEC 寄存器中的读取使能位 RDEN 置高以使能读取功能。然后，将 RD 位置高，以开始 EEPROM 字节读操作。请注意，若 RD 位已置为高而 RDEN 位还未被设置则不能开始读操作。当前字节读周期结束时，可以从 EED 寄存器读取 EEPROM 数据，然后当前地址由硬件自动加一。在此之后，RD 位将自动清除为“0”。只要再置高 RD 位无需重新配置 EEPROM 地址和 RDEN 控制位，就可以连续读取下一个 EEPROM 地址的数据。应用程序可轮询 RD 位以确定数据可以有效地被读取。

EEPROM 的高 7 位地址，用于指定要读取的页位置，而低 4 位用于指向实际地址。在页读取操作模式下，低 4 位的地址值将自动加 1。但是，高 7 位的地址值不会自动增加。当 EEPROM 地址低 4 位自动递增到页的上限，即 0FH，EEPROM 地址低 4 位的值会停止在 0FH，EEPROM 地址将不会增加。

EEPROM 页擦操作

当模式选择位 MODE 为 1 时，可执行 EEPROM 页擦操作。EEPROM 一页可擦除 16 个字节。上电复位后内部页缓存器将由硬件清零。当 EEPROM 擦使能控制位 EREN 由 1 变为 0 时，内部页缓存器也会被清零。注意当 EREN 位由 0 变为 1 时，内部页缓存器不会清零。EEPROM 地址高 7 位用来指定要擦除页的位置，而低 4 位用来指向实际的地址。在页擦操作模式每写入一字节 Dummy 数据到 EED 寄存器，低 4 位地址将自动加一，而高 7 位地址不会自动增加。当 EEPROM 地址低 4 位自动递增到页的上限，即 0FH，EEPROM 地址低 4 位的值会停止在 0FH，EEPROM 地址将不会增加。

为了实现页擦操作，EEPROM 中要擦除页的起始地址需先放入 EEAH 和 EEAL 寄存器中，要写入的 Dummy 数据也需存入 EED 寄存器中。一页的最大数据长度为 16 字节。注意写 EED 是为了标记地址，这一操作必须执行以确定要擦除

哪些地址。当一整页的 Dummy 数据都写入 EED 寄存器后，EEC 寄存器中的 EREN 位先置高以使能擦功能，然后 EEC 寄存器中的 ER 位需立即置高以开始擦操作。这两条指令必须在两个指令周期内连续执行才可成功启动一个擦除操作。进行擦除操作之前应先将总中断使能位 EMI 清零，在一个有效的擦启动步骤完成之后再将其使能。

由于控制 EEPROM 擦除周期是一个内部时钟，与单片机的系统时钟异步，所以数据写入 EEPROM 的时间将有所延迟。可通过轮询 EEC 寄存器中的 ER 位或判断 EEPROM 中断以检测擦除周期是否完成。若擦除周期完成，ER 位将自动清零，通知用户页数据已擦除。因此，应用程序将轮询 RD 位以确定擦周期是否结束。擦操作结束后，EREN 位将由硬件置零。执行完一个页擦操作后，EEPROM 被擦除页的内容将全为零。

EEPROM 写操作

从 EEPROM 中写入数据可以通过此设备的两种模式实现，即字节写模式或页写模式，由 EEC 寄存器中的 EEPROM 操作模式选择位 MODE 控制。

字节写模式

当模式选择位 MODE 为 0 时，可执行 EEPROM 字节写操作。为了实现字节写操作，EEPROM 中要写入数据的地址需先放入 EEAH 和 EEAL 寄存器中，写入的数据也需存入 EED 寄存器中。EEC 寄存器中的写使能位 WREN 先置高以使能写功能，然后 EEC 寄存器中的 WR 位需立即置高以开始写操作。这两条指令必须在两个指令周期内连续执行才可成功启动一个写操作。进行写操作之前应先将总中断使能位 EMI 清零，在一个有效的写启动步骤完成之后再将其使能。若 WR 位已置为高而 WREN 位还未被设置则不能开始写操作。

由于控制 EEPROM 写周期是一个内部时钟，与单片机的系统时钟异步，所以数据写入 EEPROM 的时间将有所延迟。可通过轮询 EEC 寄存器中的 WR 位或判断 EEPROM 写中断以侦测写周期是否完成。若写周期完成，WR 位将自动清除为“0”，通知用户数据已写入 EEPROM。因此，应用程序将轮询 WR 位以确定写周期是否结束。写入操作完成后，WREN 位由硬件置零。注意，字节写操作被成功启动前会自动执行字节擦除操作。

页写模式

在执行页写操作之前，确保已成功执行相关页擦操作。当模式选择位 MODE 设置为高时，执行 EEPROM 页写操作。EEPROM 能够写入 16 字节的页面。上电复位后内部页缓存器将由硬件清零。当 EEPROM 写使能控制位 WREN 由 1 变为 0 时，内部页缓存器也会被清零。注意当 WREN 位由 0 变为 1 时，内部页缓存器不会清零。除了最多可以写入 16 字节 EEPROM 数据以外，页写操作启动的方法与字节写操作相同。EEPROM 地址高 7 位用来指定要写入页的位置，而低 4 位用来指向实际的地址。在页写操作模式每写入一字节数据到 EED 寄存器，低 4 位地址将自动加一，而高 7 位地址不会自动增加。当 EEPROM 地址低 4 位自动递增到页的上限，即 0FH，EEPROM 地址低 4 位的值会停止在 0FH，EEPROM 地址将不会再增加。此时再对 EED 寄存器写入数据也将无效。

为了实现页写操作，EEPROM 中要写入页的起始地址需先放入 EEAH 和 EEAL 寄存器中，要写入的数据也需存入 EED 寄存器中。一页的最大数据长度为 16 字节。注意当写入一字节数据到 EED 寄存器，EED 中的数据会加载到内部页缓存器中，然后当前地址值会自动加一。当一页数据被全部写入页缓存器，EEC 寄存器中的写使能位 WREN 先置高以使能写功能，然后 EEC 寄存器中的 WR 位需立即置高以开始写操作。这两条指令必须在两个指令周期内连续执行

才可成功启动一个写操作。进行写操作之前应先将总中断使能位 EMI 清零，在一个有效的写启动步骤完成之后再将其使能。若 WR 位已置为高而 WREN 位还未被设置则不能开始写操作。若 WR 位已置为高而 WREN 位还未被设置则不能开始写操作。

由于控制 EEPROM 写周期是一个内部时钟，与单片机的系统时钟异步，所以数据写入 EEPROM 的时间将有所延迟。可通过轮询 EEC 寄存器中的 WR 位或判断 EEPROM 写中断以侦测写周期是否完成。若写周期完成，WR 位将自动清除为“0”，通知用户数据已写入 EEPROM。因此，应用程序将轮询 WR 位以确定写周期是否结束。写入操作完成后，WREN 位由硬件置零。

写保护

防止误写入的写保护有以下几种。单片机上电后控制寄存器中的写使能位将被清除以杜绝任何写入操作。上电后存储器指针高字节寄存器 MP1H 或 MP2H 将重置为“0”，这意味着数据存储区 Sector 0 被选中。由于 EEPROM 控制寄存器位于 Sector 1 中，这增加了对写操作的保护措施。在正常程序操作中确保控制寄存器中的写使能位被清除将能防止不正确的写操作。

EEPROM 中断

EEPROM 擦 / 写周期结束后将产生 EEPROM 擦 / 写中断。EEPROM 中断需先通过设置相关中断寄存器的 DEE 位使能 EEPROM 中断。但由于 EEPROM 中断属于多功能中断，其相关的多功能中断使能位也需被置位。当 EEPROM 擦 / 写周期结束，DEF 请求标志位将被置位。若总中断，EEPROM 中断和相关的多功能中断使能且堆栈未满的情况下将跳转到相应的 EEPROM 中断向量中执行。当中断被响应，仅多功能中断标志位会被自动复位，EEPROM 中断标志位需通过应用程序手动复位。详见中断章节。

编程注意事项

必须注意的是数据不会无意写入 EEPROM。在没有写动作时写使能位被正常清零可以增强保护功能。存储器指针高字节寄存器 MP1H 或 MP2H 也可以正常清零以阻止进入 EEPROM 控制寄存器存在的 Sector 1。尽管没有必要，写一个简单的读回程序以检查新写入的数据是否正确还是应该考虑的。

WREN 位置位后，EEC 寄存器中的 WR 位需立即置位，以确保写周期正确地执行。擦除数据时，必须在 EREN 位置位后，立即将 ER 位置位，以确保擦除周期正确地执行。写或擦周期开始前总中断位 EMI 应先清零，在一个有效的写或擦启动步骤完成之后再将此位重新使能。注意，单片机不应在 EEPROM 读或写操作完全完成之前进入空闲或休眠模式，否则 EEPROM 读、擦或写操作将失败。

程序范例

从 EEPROM 中读取一个字节数据 – 轮询法

```
MOV A, 40H                ; setup memory pointer low byte MP1L
MOV MP1L, A                ; MP1L points to EEC register
MOV A, 01H                ; setup Memory Pointer high byte MP1H
MOV MP1H, A
CLR IAR1.4                ; clear MODE bit, select byte operation mode
MOV A, EEPROM_ADRES_H      ; user defined high byte address
MOV EEAH, A
MOV A, EEPROM_ADRES_L      ; user defined low byte address
MOV EEAL, A
```



```
SET IAR1.1          ; set RDEN bit, enable read operations
SET IAR1.0          ; start Read Cycle - set RD bit
BACK:
SZ IAR1.0           ; check for read cycle end
JMP BACK
CLR IAR1            ; disable EEPROM read function
CLR MP1H
MOV A, EED          ; move read data to register
MOV READ_DATA, A
```

从 EEPROM 中读取一页数据 – 轮询法

```
MOV A, 40H          ; setup memory pointer low byte MP1L
MOV MP1L, A         ; MP1L points to EEC register
MOV A, 01H          ; setup Memory Pointer high byte MP1H
MOV MP1H, A
SET IAR1.4          ; set MODE bit, select page operation mode
MOV A, EEPROM_ADRES_H ; user defined high byte address
MOV EEAH, A
MOV A, EEPROM_ADRES_L ; user defined low byte address
MOV EEAL, A
SET IAR1.1          ; set RDEN bit, enable read operations
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (Start) ~~~~
CALL READ
CALL READ
:
:
JMP PAGE_READ_FINISH
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (End) ~~~~
READ:
SET IAR1.0          ; start Read Cycle - set RD bit
BACK:
SZ IAR1.0           ; check for read cycle end
JMP BACK
MOV A, EED          ; move read data to register
MOV READ_DATA, A
RET
:
PAGE_READ_FINISH:
CLR IAR1            ; disable EEPROM read function
CLR MP1H
```

擦除 EEPROM 的一页数据 – 轮询法

```
MOV A, 040H          ; setup memory pointer low byte MP1L
MOV MP1L, A         ; MP1L points to EEC register
MOV A, 01H          ; setup memory pointer high byte MP1H
MOV MP1H, A
SET IAR1.4          ; set MODE bit, select page operation mode
MOV A, EEPROM_ADRES_H ; user defined high byte address
MOV EEAH, A
MOV A, EEPROM_ADRES_L ; user defined low byte address
MOV EEAL, A
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (Start) ~~~~
CALL WRITE_BUF
CALL WRITE_BUF
:
:
JMP Erase_START
```

```
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (End) ~~~~
WRITE_BUF:
MOV A, EEPROM_DATA      ; user defined data, erase mode don't care data
                          ; value

MOV EED, A
RET
:
Erase_START:
CLR EMI
SET IAR1.6               ; set EREN bit, enable erase operations
SET IAR1.5               ; start Erase Cycle - set ER bit - executed
                          ; immediately after setting EREN bit

SET EMI
BACK:
SZ IAR1.5                ; check for erase cycle end
JMP BACK
CLR MP1H
```

写入一个字节数据到 EEPROM – 轮询法

```
MOV A, 040H              ; setup memory pointer low byte MP1L
MOV MP1L, A              ; MP1 points to EEC register
MOV A, 01H               ; setup memory pointer high byte MP1H
MOV MP1H, A
CLR IAR1.4               ; clear MODE bit, select byte operation mode
MOV A, EEPROM_ADRES_H    ; user defined high byte address
MOV EEAH, A
MOV A, EEPROM_ADRES_L    ; user defined low byte address
MOV EEAL, A
MOV A, EEPROM_DATA       ; user defined data
MOV EED, A
CLR EMI
SET IAR1.3               ; set WREN bit, enable write operations
SET IAR1.2               ; start Write Cycle - set WR bit - executed
                          ; immediately after setting WREN bit

SET EMI
BACK:
SZ IAR1.2                ; check for write cycle end
JMP BACK
CLR MP1H
```

写入一页数据到 EEPROM – 轮询法

```
MOV A, 040H              ; setup memory pointer low byte MP1L
MOV MP1L, A              ; MP1 points to EEC register
MOV A, 01H               ; setup memory pointer high byte MP1H
MOV MP1H, A
SET IAR1.4               ; set MODE bit, select page operation mode
MOV A, EEPROM_ADRES_H    ; user defined high byte address
MOV EEAH, A
MOV A, EEPROM_ADRES_L    ; user defined low byte address
MOV EEAL, A
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (Start) ~~~~
CALL WRITE_BUF
CALL WRITE_BUF
:
:
JMP WRITE_START
; ~~~~ The data length can be up to 16 bytes (End) ~~~~
```

```

WRITE_BUF:
MOV A, EEPROM_DATA      ; user defined data
MOV EED, A
RET
:
WRITE_START:
CLR EMI
SET IAR1.3              ; set WREN bit, enable write operations
SET IAR1.2              ; start Write Cycle - set WR bit - executed
                        ; immediately after setting WREN bit

SET EMI
BACK:
SZ IAR1.2                ; check for write cycle end
JMP BACK
CLR MP1H
    
```

振荡器

不同的振荡器选择可以让使用者在不同的应用需求中实现更大范围的功能。振荡器的灵活性使得在速度和功耗方面可以达到较佳的优化。振荡器选择和操作是通过配置选项和相关的控制寄存器完成的。

振荡器概述

振荡器除了作为系统时钟源，还作为看门狗定时器和时基功能的时钟源。外部振荡器需要一些外围器件，而集成的内部振荡器不需要任何外围器件。它们提供的高速和低速系统振荡器具有较宽的频率范围。较高频率的振荡器提供更高的性能，但要求有更高的功率，反之亦然。动态切换快慢系统时钟的能力使单片机具有灵活而优化的性能 / 功耗比，此特性对功耗敏感的应用领域尤为重要。

类型	名称	频率	引脚
内部高速 RC	HIRC	8/12/16MHz	—
外部高速晶振	HXT	400kHz~16MHz	OSC1/OSC2
内部低速 RC	LIRC	32kHz	—
外部低速晶振	LXT	32.768kHz	XT1/XT2

振荡器类型

系统时钟配置

此单片机有四个系统振荡器，包括两个高速振荡器和两个低速振荡器。高速振荡器为内部 8/12/16MHz RC 振荡器 HIRC 和外部晶体振荡器 HXT，低速振荡器为内部 32kHz RC 振荡器 LIRC 和外部 32.768kHz 晶体振荡器 LXT。使用高速或低速振荡器作为系统时钟的选择是通过设置 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 位决定的，系统时钟可动态选择。

低速振荡器的实际时钟源由 SCC 寄存器的 FSS 位选择。低速或高速系统时钟频率由 SCC 寄存器的 CKS2~CKS0 位决定的。请注意，两个振荡器必须做出选择，即一个高速振荡器和一个低速振荡器。



外部高频晶体 / 陶瓷振荡器是一个高频振荡器。对于晶体振荡器，只要简单地将晶体连接至 OSC1 和 OSC2，则会产生振荡所需的相移及反馈，而不需其它外部电容。为保证某些低频率的晶体振荡和陶瓷谐振器的振荡频率更精准，建议连接两个小容量电容 C1 和 C2 到 VSS，具体数值与客户选择的晶体 / 陶瓷晶振有关。

Note: 1. R_p is normally not required. C1 and C2 are required.
2. Although not shown OSC1/OSC2 pins have a parasitic capacitance of around 7pF.

晶体振荡器 C1 和 C2 值		
晶体频率	C1	C2
16MHz	0pF	0pF
12MHz	0pF	0pF
8MHz	0pF	0pF
4MHz	0pF	0pF
1MHz	100pF	100pF

注：C1 和 C2 数值仅作参考用

注：C1 和 C2 数值仅作参考用

2025-02-14

内部高速 RC 振荡器 – HIRC

内部 RC 振荡器是一个集成的系统振荡器，不需其它外部器件。内部 RC 振荡器具有三种固定的频率 8MHz、12MHz 和 16MHz，可通过 HIRCC 寄存器中的 HIRC1~HIRC0 位进行选择。为了确保能达到交流电气特性里描述的精准度，HIRC1~HIRC0 位需要与配置选项中选择频率吻合。芯片在制造时进行调整且内部含有频率补偿电路，使得振荡频率因电源电压、温度以及芯片制成工艺不同的影响较大程度地降低。

外部 32.768kHz 晶体振荡器 – LXT

外部 32.768kHz 晶体振荡器是一个低频振荡器，经由软件控制位 FSS 选择。时钟频率固定为 32.768kHz，此时 XT1 和 XT2 引脚必须连接 32.768kHz 的晶体振荡器，需要外部电阻和电容连接到 32.768kHz 晶振以帮助起振。对于那些要求精确频率的场合中，可能需要这些元件来对由制程产生的误差提供频率补偿。在置位 LXTEN 使能 LXT 振荡器后，LXT 振荡器启动需要一定的延时。

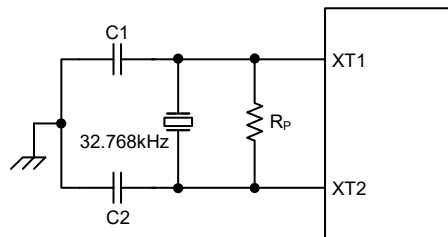
当系统进入空闲 / 休眠模式，系统时钟关闭以降低功耗。然而在某些应用，比如空闲 / 休眠模式下要保持内部定时器功能，必须提供额外的时钟，且与系统时钟无关。

然而，对于一些晶体，为了保证系统频率的启动与精度要求，需要外接两个小容量电容 C1 和 C2，具体数值与客户选择的晶体规格有关。外部并联的反馈电阻 R_P ，是必需的。

引脚共用软件控制位决定 XT1/XT2 脚是用于 LXT 还是作为普通 I/O 口或者其它共用功能使用。

- 若 LXT 振荡器未被用于任何时钟源，XT1/XT2 脚能被用作一般 I/O 口或者其它共用功能使用。
- 若 LXT 振荡器被用于一些时钟源，32.768kHz 晶体应被连接至 XT1/XT2 脚。

为了确保振荡器的稳定性及减少噪声和串扰的影响，晶体振荡器及其相关的电阻和电容以及它们之间的连线都应尽可能地接近单片机。



Note: 1. R_P , C1 and C2 are required.
2. Although not shown XT1/XT2 pins have a parasitic capacitance of around 7pF.

外部 LXT 振荡器

LXT 振荡器 C1 和 C2 值		
晶振频率	C1	C2
32.768kHz	10pF	10pF

注：1. C1 和 C2 数值仅作参考用。
2. R_P 建议阻值为 5M Ω ~10M Ω 。

32.768kHz 晶体振荡器电容推荐值

LXT 振荡器低功耗功能

LXT 振荡器可以工作在快速启动模式或低功耗模式，可通过设置 LXTC 寄存器中的 LXTSP 位进行模式选择。

LXTSP	LXT 工作模式
0	低功耗
1	快速启动

LXTSP 位置高将使能 LXT 振荡器快速启动模式。在快速启动模式，LXT 振荡器将起振并快速稳定下来。LXT 振荡器完全起振后，可以通过清零 LXTSP 位进入低功耗模式。振荡器可以继续运行，其间耗电将少于快速启动模式。需注意的是，在 LXT 振荡器时钟被选作系统时钟之前必须控制好 LXT 的工作模式转换。一旦通过 SCC 寄存器中的 FSS 位及 CKS[2:0] 字段选择 LXT 振荡器时钟作为系统时钟源，其工作模式将不能改变。

应注意的是，无论 LXTSP 位是什么值，LXT 振荡器会一直运作，不同的只是在低功耗模式时启动时间更长。

内部 32kHz 振荡器 – LIRC

内部 32kHz 系统振荡器是一个低频振荡器，由 FSS 控制位选择。该单片机具有完全集成 RC 振荡器，它运行的典型频率值为 32kHz 且无需外部元件。芯片在制造时进行调整且内部含有频率补偿电路，使得振荡器因电源电压、温度及芯片制成工艺不同的影响较大程度地降低。

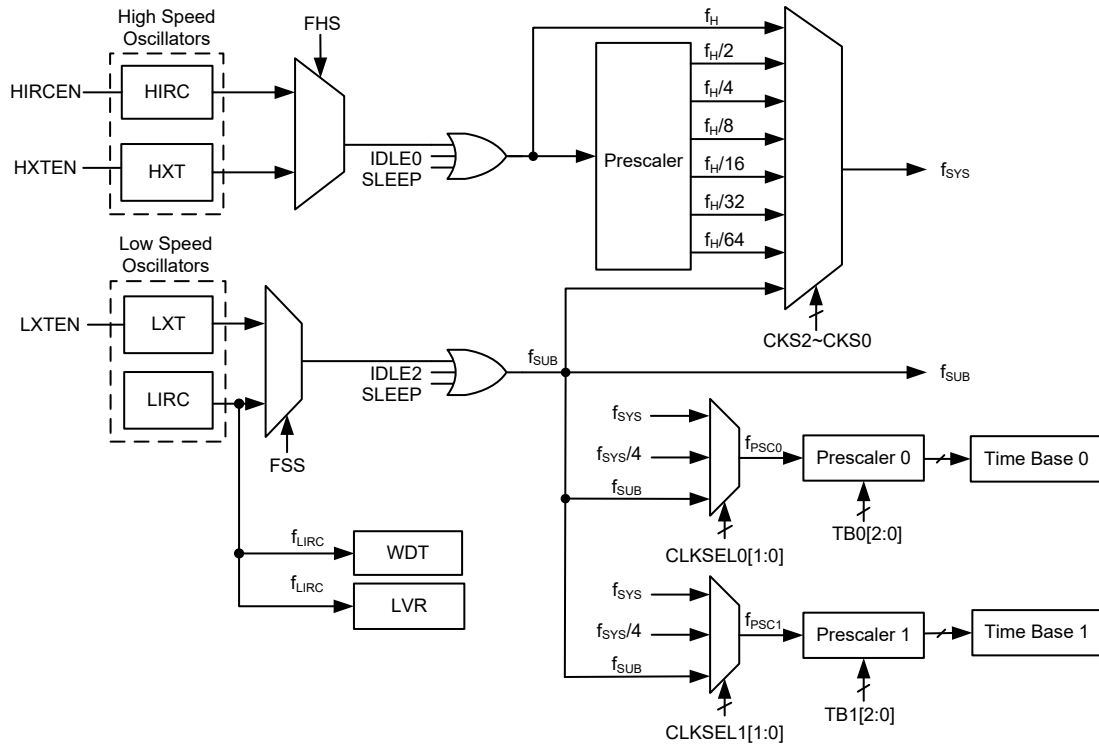
工作模式和系统时钟

现今的应用要求单片机具有较高的性能及尽可能低的功耗，这种矛盾的要求在便携式电池供电的应用领域尤为明显。高性能所需要的高速时钟将增加功耗，反之亦然。此单片机提供高、低速两种时钟源，它们之间可以动态切换，用户可通过优化单片机操作来获得较佳性能 / 功耗比。

系统时钟

单片机为 CPU 和外围功能操作提供了多种不同的时钟源。用户使用寄存器编程可获取多种时钟，进而使系统时钟获取较大的应用性能。

主系统时钟可来自高频时钟源 f_H 或低频时钟源 f_{SUB} ，通过 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 位进行选择。高频时钟来自 HXT 或 HIRC 振荡器，可通过 SCC 寄存器中的 FHS 位选择。低频系统时钟源来自 f_{SUB} ，若 f_{SUB} 被选择，该低频时钟来自 LXT 或 LIRC 振荡器，通过 SCC 寄存器中的 FSS 位选择。其它系统时钟还有高速系统振荡器的分频 $f_H/2 \sim f_H/64$ 。



单片机时钟选项

注：当系统时钟源 f_{sys} 由 f_H 到 f_{sub} 转换时，高速振荡器可通过程序设置关闭将停止以节省耗电，或通过设置对应高频振荡器使能控制位继续为外围电路提供 $f_H \sim f_H/64$ 的频率。

系统工作模式

单片机有 6 种不同的工作模式，每种有它自身的特性，根据应用中不同的性能和功耗要求可选择不同的工作模式。单片机正常工作有两种模式：快速模式和低速模式。剩余的 4 种工作模式：休眠模式、空闲模式 0、空闲模式 1 和空闲模式 2 用于单片机 CPU 关闭时以节省耗电。

工作模式	CPU	寄存器设定			f_{sys}	f_H	f_{sub}	f_{LIRC}
		FHIDEN	FSIDEN	CKS2~CKS0				
快速模式	On	x	x	000~110	$f_H \sim f_H/64$	On	On	On
低速模式	On	x	x	111	f_{sub}	On/Off ⁽¹⁾	On	On
空闲模式 0	Off	0	1	000~110	Off	Off	On	On
				111	On			
空闲模式 1	Off	1	1	xxx	On	On	On	On
空闲模式 2	Off	1	0	000~110	On	On	Off	On
				111	Off			
休眠模式	Off	0	0	xxx	Off	Off	Off	On/Off ⁽²⁾

“x”：无关

注：1. 在低速模式下， f_H 时钟开启或关闭由对应振荡器使能位控制。

2. 在休眠模式中， f_{LIRC} 时钟的开启或关闭由 WDT 功能的使能或除能状态控制。

快速模式

这是主要的工作模式之一，单片机的所有功能均可在此模式中实现且系统时钟由高速振荡器提供。该模式下单片机正常工作的时钟源来自高速振荡器之一，即 HXT 或 HIRC 振荡器。高速振荡器频率可被分为 1~64 的不等比率，实际的比率由 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 位选择。单片机使用高速振荡器分频作为系统时钟可减少工作电流。

低速模式

此模式的系统时钟虽为较低速时钟源，但单片机仍能正常工作。该低速时钟源来自 f_{SUB} 。该时钟来源于 LXT 或 LIRC 振荡器。

休眠模式

在 HALT 指令执行后且 FHIDEN 和 FSIDEN 位为低时，系统进入休眠模式。在休眠模式中 CPU 停止运行，且高速和低速振荡器都被关闭，若看门狗定时器功能由 WDTC 寄存器设置为使能，则 f_{LIRC} 时钟将继续运行。

空闲模式 0

执行 HALT 指令后且 SCC 寄存器中 FHIDEN 位为低，FSIDEN 位为高时，系统进入空闲模式 0。在空闲模式 0 中，CPU 将被关闭，但低速振荡器将开启以驱动一些外围功能。

空闲模式 1

执行 HALT 指令后且 SCC 寄存器中 FHIDEN 位为高，FSIDEN 位为高时，系统进入空闲模式 1。在空闲模式 1 中，CPU 停止，但高速和低速振荡器都会开启以确保一些外围功能继续工作。

空闲模式 2

执行 HALT 指令后且 SCC 寄存器中 FHIDEN 位为高，FSIDEN 位为低时，系统进入空闲模式 2。在空闲模式 2 中，CPU 和低速振荡器将被关闭，但高速振荡器将开启以驱动一些外围功能。

控制寄存器

寄存器 SCC、HIRCC、HXTC 与 LXTC 用于控制单片机系统时钟和相应振荡器设置。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
SCC	CKS2	CKS1	CKS0	—	FHS	FSS	FHIDEN	FSIDEN
HIRCC	—	—	—	—	HIRC1	HIRC0	HIRCF	HIRCEN
HXTC	—	—	—	—	—	HXTM	HXTF	HXTEN
LXTC	—	—	—	—	—	LXTSP	LXTF	LXTEN

系统工作模式控制寄存器列表

• SCC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	CKS2	CKS1	CKS0	—	FHS	FSS	FHIDEN	FSIDEN
R/W	R/W	R/W	R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	—	0	0	0	0

Bit 7~5 **CKS2~CKS0**: 系统时钟选择

000: f_H
001: $f_H/2$
010: $f_H/4$
011: $f_H/8$
100: $f_H/16$
101: $f_H/32$
110: $f_H/64$
111: f_{SUB}

这三位用于选择系统时钟源。除了 f_H 或 f_{SUB} 提供的系统时钟源外，也可使用高频振荡器的分频作为系统时钟。

Bit 4 未定义，读为“0”

Bit 3 **FHS**: 高频时钟选择

0: HIRC
1: HXT

Bit 2 **FSS**: 低频时钟选择

0: LIRC
1: LXT

Bit 1 **FHIDEN**: CPU 关闭时的高频振荡器控制位

0: 除能
1: 使能

此位用来控制在执行 HALT 指令 CPU 关闭后高速振荡器是否停止。

Bit 0 **FSIDEN**: CPU 关闭时低频振荡器控制位

0: 除能
1: 使能

此位用来控制在执行 HALT 指令 CPU 关闭后低速振荡器是否停止。

注：使用 CKS2~CKS0 位、FHS 位和 FSS 位进行时钟切换设置之后，在相关时钟成功切换至目标时钟源之前需要一定的延时。因此，若接下来执行的操作需要目标时钟源立即响应，则在此之前必须规划适当的延迟时间。

时钟切换延迟时间 = $4 \times t_{SYS} + [0 \sim (1.5 \times t_{CURR} + 0.5 \times t_{TAR})]$ ，其中 t_{CURR} 指代当前的时钟周期， t_{TAR} 指代目标时钟周期， t_{SYS} 指代当前系统时钟周期。

• HIRCC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	HIRC1	HIRC0	HIRCF	HIRCEN
R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R	R/W
POR	—	—	—	—	0	0	0	1

Bit 7~4 未定义，读为“0”

Bit 3~2 **HIRC1~HIRC0**: HIRC 频率选择

00: 8MHz
01: 12MHz
10: 16MHz
11: 8MHz

当 HIRC 振荡器使能或通过应用程序改变 HIRC 频率选择位时，在 HIRCF 标志位置高后时钟频率会自动改变。

建议这里选择的频率与配置选项中选定的频率保持一致，以确保能够达到交流电气特性中标示的 HIRC 频率精度。

Bit 1 **HIRCF**: HIRC 振荡器稳定标志位

0: HIRC 不稳定

1: HIRC 稳定

此位用于表明 HIRC 振荡器是否稳定。HIRCEN 位置高使能 HIRC 振荡器或通过应用程序改变 HIRC 频率选择位时，HIRCF 位会先被清零，在 HIRC 稳定后会被置高。

Bit 0 **HIRCEN**: HIRC 振荡器使能控制位

0: 除能

1: 使能

• HXTC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	HXTM	HXTF	HXTEN
R/W	—	—	—	—	—	R/W	R	R/W
POR	—	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7~3 未定义，读为“0”

Bit 2 **HXTM**: HXT 模式选择位

0: HXT 频率 ≤ 10MHz (灌电流 / 源电流较小)

1: HXT 频率 > 10MHz (灌电流 / 源电流较大)

注意，此位须根据所使用的 HXT 频率正确设置。若 HXTM=0 而 HXT 频率大于 10MHz，则低压时振荡性能可能不佳。若 HXTM=1 而 HXT 频率小于 10MHz，则振荡频率和电流可能异常。

此位必须在 HXT 使能前正确地配置。当 OSC1 和 OSC2 引脚功能已通过相关引脚共用控制位使能，且 HXTEN 位已置高使能 HXT 振荡器，此时再改变 HXTM 设定值是无效的。若 OSC1 或 OSC2 引脚功能除能，此时无论 HXTEN 位为何值，可通过软件改写 HXTM 位值。

Bit 1 **HXTF**: HXT 振荡器稳定标志位

0: HXT 未稳定

1: HXT 稳定

此位用于表明 HXT 振荡器是否稳定。HXTEN 位置高使能 HXT 振荡器后，HXTF 位会先被清零，在 HXT 稳定后会被置高。

Bit 0 **HXTEN**: HXT 振荡器使能控制位

0: 除能

1: 使能

• LXTC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	LXTSP	LXTF	LXTEN
R/W	—	—	—	—	—	R/W	R	R/W
POR	—	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 2 **LXTSP**: LXT 快速启动控制位

0: 除能

1: 使能

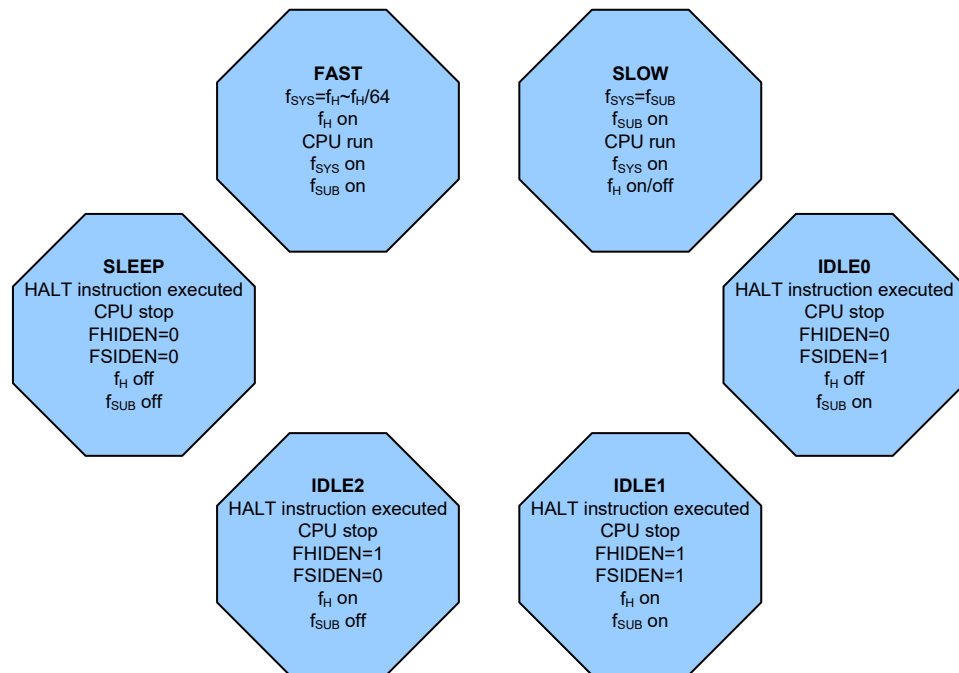
此位用于控制 LXT 振荡器工作模式为低功耗或快速启动模式。当 LXTSP 位置高，LXT 振荡器将快速振荡，但需要更大的功耗。若 LXTSP 位清零，LXT 振荡器所产生的功耗较少，但需要较长时间才可以稳定。需要注意的是在 LXT 振荡器通过配置 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 以及 FSS 位被选择系统时钟源时，此位无法改变。

- Bit 1 **LXTF**: LXT 振荡器稳定标志位
 0: LXT 未稳定
 1: LXT 稳定
 此位用于表明 LXT 振荡器是否稳定。LXTEN 位置高使能 LXT 振荡器后，LXTF 位会先被清零，在 LXT 稳定后会被置高。
- Bit 0 **LXTEN**: LXT 振荡器使能控制位
 0: 除能
 1: 使能

工作模式转换

单片机可在各个工作模式间自由切换，使得用户可根据所需选择较佳的性能 / 功耗比。用此方式，对单片机工作的性能要求不高的情况下，可使用较低频时钟以减少工作电流，在便携式应用上延长电池的使用寿命。

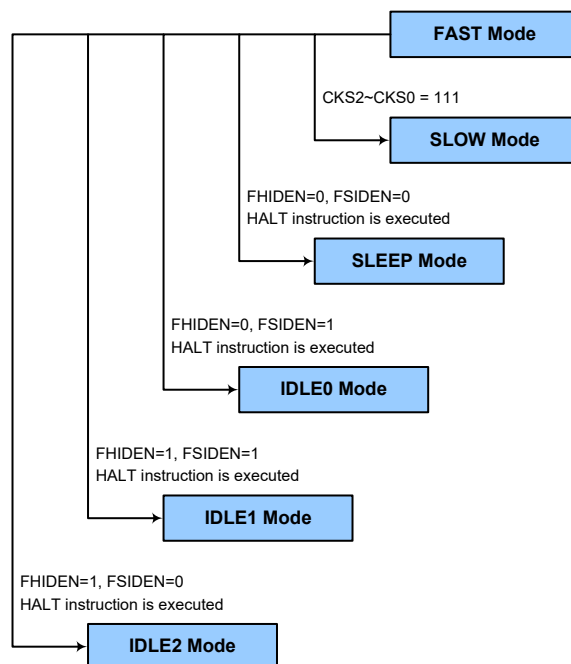
简单来说，快速模式和低速模式间的切换仅需设置 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 位即可实现，而快速模式 / 低速模式与休眠模式 / 空闲模式间的切换经由 HALT 指令实现。当 HALT 指令执行后，单片机是否进入空闲模式或休眠模式由 SCC 寄存器中的 FHIDEN 和 FSIDEN 位决定的。



快速模式切换到低速模式

系统运行在快速模式时使用高速系统振荡器，因此较为耗电。可通过设置 SCC 寄存器中的 CKS2~CKS0 位为 “111” 使系统时钟切换至运行在低速模式下。此时将使用低速系统振荡器以节省耗电。用户可在对性能要求不高的操作中使用此方法以减少耗电。

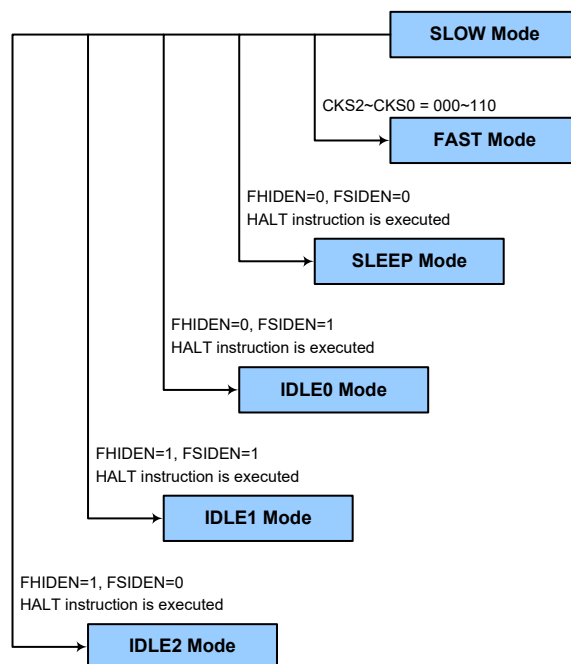
低速模式的时钟源来自 LXT 或 LIRC 振荡器，通过 SCC 寄存器中的 FSS 位选择，因此要求这些振荡器在所有模式切换动作发生前稳定下来。



低速模式切换到快速模式

在低速模式时系统时钟来自 f_{SUB} 。切换回快速模式时，需设置 CKS2~CKS0 位为 “000” ~ “110” 使系统时钟从 f_{SUB} 切换到 $f_H \sim f_H/64$ 。

然而，如果在低速模式下 f_H 因未使用而关闭，那么从低速模式切换到快速模式时，它需要一定的时间来重新起振和稳定，可通过检测 HXTC 寄存器中的 HXTF 位或 HIRCC 寄存器中的 HIRCF 位进行判断，所需的高速系统振荡器稳定时间在系统上电时间电气特性中有所指定。



进入休眠模式

进入休眠模式的方法仅有一种——应用程序中执行“HALT”指令前需设置 SCC 寄存器中的 FHIDEN 和 FSIDEN 位都为“0”。在该模式下，除 WDT 功能外的所有时钟和功能都将关闭。在上述条件下执行该指令后，将发生的情况如下：

- 系统时钟将停止运行，应用程序停止在“HALT”指令处。
- 数据存储器中的内容和寄存器将保持当前值。
- 输入 / 输出将保持当前值。
- 状态寄存器中暂停标志 PDF 将被置起，看门狗溢出标志 TO 将被清除。
- 若 WDT 功能使能，则 WDT 将被清零并重新开始计数。若 WDT 功能除能则 WDT 将被清零并停止。

进入空闲模式 0

进入空闲模式 0 的方法仅有一种——应用程序中执行“HALT”指令前需设置 SCC 寄存器中的 FHIDEN 位为“0”且 FSIDEN 位为“1”。在上述条件下执行该指令后，将发生的情况如下：

- f_H 时钟停止运行，应用程序停止在“HALT”指令处， f_{SUB} 时钟将继续运行。
- 数据存储器中的内容和寄存器将保持当前值。
- 输入 / 输出将保持当前值。
- 状态寄存器中暂停标志 PDF 将被置起，看门狗溢出标志 TO 将被清除。
- 若 WDT 功能使能，则 WDT 将被清零并重新开始计数。若 WDT 功能除能则 WDT 将被清零并停止。

进入空闲模式 1

进入空闲模式 1 的方法仅有一种——应用程序中执行“HALT”指令前需设置 SCC 寄存器中的 FHIDEN 和 FSIDEN 位都为“1”。在上述条件下执行该指令后，将发生的情况如下：

- f_H 时钟和 f_{SUB} 时钟将开启，应用程序停止在“HALT”指令处。
- 数据存储器中的内容和寄存器将保持当前值。
- 输入 / 输出将保持当前值。
- 状态寄存器中暂停标志 PDF 将被置起，看门狗溢出标志 TO 将被清除。
- 若 WDT 功能使能，则 WDT 将被清零并重新开始计数。若 WDT 功能除能则 WDT 将被清零并停止。

进入空闲模式 2

进入空闲模式 2 的方法仅有一种——应用程序中执行“HALT”指令前需设置 SCC 寄存器中的 FHIDEN 位为“1”且 FSIDEN 位为“0”。在上述条件下执行该指令后，将发生的情况如下：

- f_H 时钟开启， f_{SUB} 时钟关闭，应用程序停止在“HALT”指令处。
- 数据存储器中的内容和寄存器将保持当前值。
- 输入 / 输出将保持当前值。
- 状态寄存器中暂停标志 PDF 将被置起，看门狗溢出标志 TO 将被清除。

- 若 WDT 功能使能，则 WDT 将被清零并重新开始计数。若 WDT 功能除能则 WDT 将被清零并停止。

待机电流注意事项

由于单片机进入休眠或空闲模式的主要原因是将 MCU 的电流降低到尽可能低，可能到只有几个微安的级别（空闲模式 1 和空闲模式 2 除外），所以如果要将电路的电流进一步降低，电路设计者还应有其它的考虑。应该特别注意的是单片机的输入 / 输出引脚。所有高阻抗输入脚都必须连接到固定的高或低电平，因为引脚浮空会造成内部振荡并导致耗电增加。这也应用于有不同封装的单片机，因为它们可能含有未引出的引脚，这些引脚也必须设为输出或带有上拉电阻的输入。

另外应注意单片机设为输出的 I/O 引脚上的负载。应将它们设置在有最小拉电流的状态或将它们和其它的 CMOS 输入一样接到没有拉电流的外部电路上。还需注意的是 LIRC 或 LXT 振荡器的使能也会消耗额外的待机电流。

在空闲模式 1 和空闲模式 2 中高速振荡器开启，若外围功能时钟源来自高速系统振荡器，额外的待机电流也可能会有几百微安。

唤醒

单片机进入休眠模式或空闲模式后，系统时钟将停止以降低功耗。然而当单片机再次唤醒，原来的系统时钟重新起振、稳定且恢复正常工作需要一定的时间。系统进入休眠或空闲模式之后，可以通过以下几种方式唤醒：

- 外部引脚复位
- PA 口下降沿
- 系统中断
- WDT 溢出

若系统由外部引脚 $\overline{\text{RES}}$ 复位唤醒，系统会经过完全复位的过程；若由 WDT 溢出唤醒，则会发生看门狗定时器复位。这两种唤醒方式都会使系统复位，可以通过状态寄存器中 TO 和 PDF 位来判断它的唤醒源。系统上电或执行清除看门狗的指令，会清零 PDF；执行 HALT 指令，PDF 将被置位；看门狗计数器溢出将会置位 TO 标志并唤醒系统，这种复位会重置程序计数器和堆栈指针，其他标志保持原有状态。

PA 口中的每个引脚都可以通过 PAWU 寄存器使能下降沿唤醒功能。PA 端口唤醒后，程序将在“HALT”指令后继续执行。如果系统是通过中断唤醒，则有两种可能发生。第一种情况是：相关中断除能或是中断使能且堆栈已满，则程序会在“HALT”指令之后继续执行。这种情况下，唤醒系统的中断会等到相关中断使能或有堆栈层可以使用之后才执行。第二种情况是：相关中断使能且堆栈未满，则中断可以马上执行。如果在进入休眠或空闲模式之前中断标志位已经被设置为“1”，则相关中断的唤醒功能将无效。

看门狗定时器

看门狗定时器的功能在于防止如电磁的干扰等外部不可控制事件，所造成的程序不正常动作或跳转到未知的地址。

看门狗定时器时钟源

WDT 定时器时钟源来自于内部时钟 f_{LIRC} ，由内部振荡器 LIRC 提供。内部振荡器 LIRC 的频率大约为 32kHz。需要注意的是，具体的内部时钟周期随 V_{DD} 、温度和制程的不同而变化。看门狗定时器的时钟源可分频为 $2^8 \sim 2^{18}$ 以提供更大的溢出周期，分频比由 WDTC 寄存器中的 WS2~WS0 位来决定。

看门狗定时器控制寄存器

WDTC 寄存器用于控制 WDT 功能的使能 / 除能控制，溢出周期选择及复位单片机操作。

• WDTC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	WE4	WE3	WE2	WE1	WE0	WS2	WS1	WS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	1	0	1	0	0	1	1

Bit 7~3 **WE4~WE0**: WDT 软件控制位

10101: 除能
01010: 使能
其它值: MCU 复位

如果由于不利的环境因素使这些位变为其它值，单片机将复位。复位动作发生在一段延迟时间 t_{SRESET} 后，且 RSTFC 寄存器的 WRF 位将置为“1”。

Bit 2~0 **WS2~WS0**: WDT 溢出周期选择位

000: $2^8/f_{LIRC}$
001: $2^{10}/f_{LIRC}$
010: $2^{12}/f_{LIRC}$
011: $2^{14}/f_{LIRC}$
100: $2^{15}/f_{LIRC}$
101: $2^{16}/f_{LIRC}$
110: $2^{17}/f_{LIRC}$
111: $2^{18}/f_{LIRC}$

这三位控制 WDT 时钟源的分频比，从而实现对 WDT 溢出周期的控制。

• RSTFC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	RSTF	LVRF	LRF	WRF
R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	0	x	0	0

“x”: 未知

Bit 7~4 未定义，读为“0”

Bit 3 **RSTF**: RSTC 寄存器软件复位标志位
详见“RES 引脚复位”章节。

Bit 2 **LVRF**: LVR 复位标志位
详见“低电压复位”章节。

Bit 1 **LRF**: LVR 控制寄存器软件复位标志位
详见“低电压复位”章节。

Bit 0

WRF: WDT 控制寄存器软件复位标志位

0: 未发生

1: 发生

当 WDT 控制寄存器软件复位发生时，此位被置为“1”。因注意此位只能通过应用程序清零。

看门狗定时器操作

当 WDT 溢出时，它产生一个芯片复位的动作。这也就意味着正常工作期间，用户需在应用程序中看门狗溢出前有策略地清看门狗定时器以防止其产生复位，可使用清除看门狗指令实现。无论什么原因，程序失常跳转到一个未知的地址或进入一个死循环，这个清除指令不能被正确执行，此种情况下，看门狗将溢出以使单片机复位。看门狗定时器控制寄存器 WDTC 中的 WE4~WE0 位可提供看门狗定时器使能 / 除能控制以及单片机复位操作。当 WE4~WE0 设置为“10101B”时除能 WDT 功能，而当设置为“01010B”时使能 WDT 功能。如果 WE4~WE0 设置为除“01010B”和“10101B”以外的值时，单片机将在一段延迟时间 t_{SRESET} 后复位。上电后这些位的值为“01010B”。

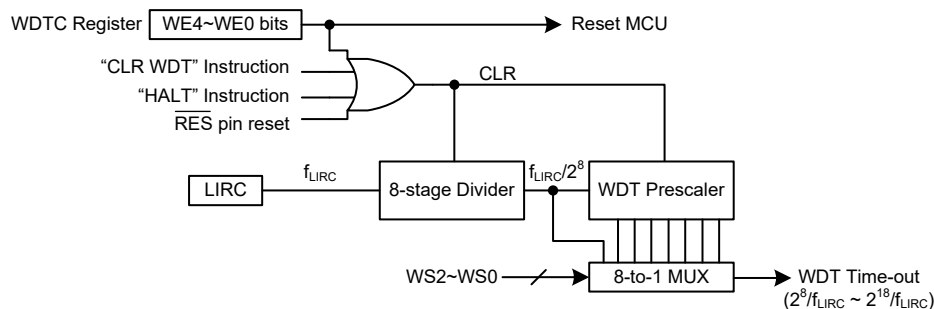
WE4~WE0	WDT 功能
10101B	除能
01010B	使能
其它值	复位 MCU

看门狗定时器功能控制

程序正常运行时，WDT 溢出将导致芯片复位，并置位状态标志位 TO。若系统处于休眠或空闲模式，当 WDT 发生溢出时，状态寄存器中的 TO 和 PDF 标志位会被置位，且只有程序计数器 PC 和堆栈指针 SP 会被复位。有四种方法可以用来清除 WDT 的内容。第一种是 WDT 复位，即将 WE4~WE0 位设置成除了“01010B”和“10101B”外的任意值；第二种是通过看门狗定时器软件清除指令，而第三种是通过“HALT”指令；最后一种是通过外部硬件复位，即当 RSTC 寄存器选择外部复位引脚功能后，此引脚上发生的低电平。

该单片机只有一种软件指令清除 WDT 的方式，即看门狗指令“CLR WDT”。因此只要执行“CLR WDT”便能清除 WDT。

当设置分频比为 2^{18} 时，溢出周期最大。例如，时钟源为 32kHz LIRC 振荡器，分频比为 2^{18} 时最大溢出周期约 8s，分频比为 2^8 时最小溢出周期约 8ms。



看门狗定时器

复位和初始化

复位功能是任何单片机中基本的部分，使得单片机可以设置一些与外部参数无关的先置条件。最重要的复位条件是在单片机首次上电以后，经过短暂的延迟，内部硬件电路使得单片机处于预期的稳定状态并开始执行第一条程序指令。上电复位以后，在程序执行之前，部分重要的内部寄存器将会被设置为预先设置的状态。程序计数器就是其中之一，它会被清除为零，使得单片机从最低的程序存储器地址开始执行程序。

除了上电复位外，即使单片机处于正常工作状态，有些情况的发生也会迫使单片机复位。譬如当单片机上电后已经开始执行程序， $\overline{\text{RES}}$ 引脚被强制拉为低电平。这种复位为正常操作复位，单片机中只有一些寄存器受影响，而大部分寄存器不会改变，在复位引脚恢复至高电平后，单片机可以正常运行。

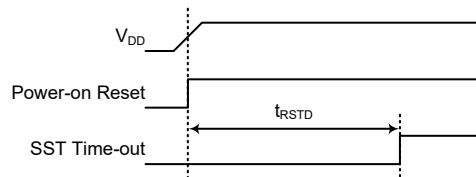
看门狗定时器溢出也是单片机复位方式之一。不同方式的复位操作会对寄存器产生不同的影响。另一种复位为低电压复位即 LVR 复位，在电源供应电压低于一定阈值的时候，系统会产生完全复位。

复位功能

通过内部和外部事件触发复位，单片机共有以下几种复位方式：

上电复位

这是最基本且不可避免的复位，发生在单片机上电后。除了保证程序存储器从开始地址执行，上电复位也使得其它寄存器被设置在预设条件。所有的输入/输出端口控制寄存器在上电复位时会保持高电平，以确保上电后所有引脚被设置为输入状态。



注： t_{RSTD} 为上电延迟时间，具体规格见系统上电时间电气特性。

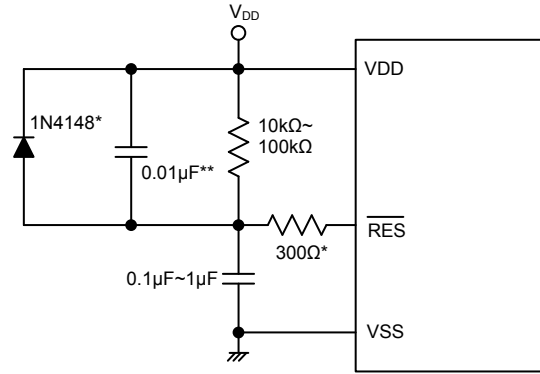
上电复位时序图

$\overline{\text{RES}}$ 引脚复位

由于 $\overline{\text{RES}}$ 复位引脚与 I/O 引脚共用， $\overline{\text{RES}}$ 复位功能必须通过 RSTC 控制寄存器选择。虽然单片机有一个内部 RC 复位功能，如果电源上升缓慢或上电时电源不稳定，内部 RC 振荡可能导致芯片复位不良，所以推荐使用和 $\overline{\text{RES}}$ 引脚连接的外部 RC 电路，由 RC 电路所造成的时间延迟使得 $\overline{\text{RES}}$ 引脚在电源供应稳定前的一段延长周期内保持在低电平。在这段时间内，单片机的正常操作是被禁止的。 $\overline{\text{RES}}$ 引脚达到一定电压值后，再经过延迟时间 t_{RSTD} 单片机可以开始进行正常操作。下图中 SST 是系统延迟周期 System Start-up Timer 的缩写。

在许多应用场合，可以在 V_{DD} 和 $\overline{\text{RES}}$ 引脚之间接入一个电阻，在 V_{SS} 与 $\overline{\text{RES}}$ 引脚之间接入一个电容作为外部复位电路。与 $\overline{\text{RES}}$ 引脚相连接的线段都必须尽量短以减少噪声干扰。

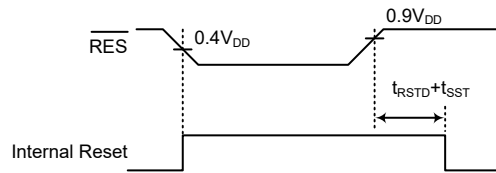
当系统在较强干扰的场合工作时，建议使用增强型的复位电路，如下图所示。



注：“*”表示建议加上此元件以加强静电保护。
“**”表示建议在电源有较强干扰场合加上此元件。

外部 RES 电路

RES 引脚通过外部硬件强迫拉至低电平时，此种复位形式即会发生。这种复位方式和其它的复位方式一样，程序计数器会被清为零且程序从头开始执行。



RES 复位时序图

内部复位控制寄存器 RSTC 用于在单片机操作因环境噪声干扰不能正常运行时复位。如果 RSTC 寄存器设置为 01010101B 或 10101010B 外的其它任意值，则经过延迟时间 t_{SRESET} 后单片机复位。上电后这几位的值为 01010101B。

RSTC7~RSTC0	复位功能
01010101B	I/O 引脚或其他引脚共用功能
10101010B	RES
其它任意值	复位 MCU

内部复位功能控制

• RSTC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	RSTC7	RSTC6	RSTC5	RSTC4	RSTC3	RSTC2	RSTC1	RSTC0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	1	0	1	0	1	0	1

Bit 7~0 **RSTC7~RSTC0:** 复位功能控制位
01010101: I/O 引脚或其他引脚共用功能
10101010: RES
其它: MCU 复位

如果由于不利的环境因素使这些位发生改变，单片机将复位。复位动作发生在一段延迟时间 t_{SRESET} 后，且 RSTFC 寄存器的 RSTF 位将置为“1”。除了 WDT 溢出硬件复位外，其它所有复位发生时此寄存器恢复至上电复位值。请注意，当通过设置此寄存器为“10101010”选择 RES 引脚功能时，则设置的优先级高于其引脚共用功能选择设置。

• RSTFC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	RSTF	LVRF	LRF	WRF
R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	0	x	0	0

“x”：未知

Bit 7~4 未定义，读为“0”

Bit 3 **RSTF**：复位控制寄存器软件复位标志位

0：未发生

1：发生

当 RSTC 控制寄存器软件复位发生时，此位被置为“1”。注意此位只能通过应用程序清零。

Bit 2 **LVRF**：LVR 复位标志位

详见“低电压复位”章节。

Bit 1 **LRF**：LVR 控制寄存器软件复位标志位

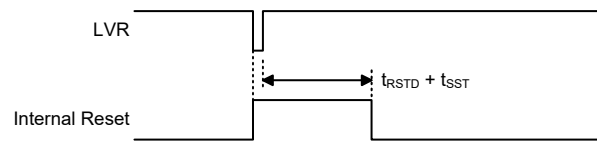
详见“低电压复位”章节。

Bit 0 **WRF**：WDT 控制寄存器软件复位标志位

详见“看门狗定时器控制寄存器”章节。

低电压复位 – LVR

单片机具有低电压复位电路，用来监测它的电源电压，并在电压低于一定预设值的时候提供单片机复位。LVR 功能可通过 LVRC 控制寄存器使能或除能。若 LVRC 控制寄存器设置为使能 LVR，则 LVR 功能将在休眠 / 空闲模式外的的工作模式下始终使能。例如在更换电池的情况下，单片机供应的电压可能会在 $0.9V \sim V_{LVR}$ 之间，这时 LVR 将会自动复位单片机且 RSTFC 寄存器中的 LVRF 标志位置位。LVR 包含以下的规格：有效的 LVR 信号，即在 $0.9V \sim V_{LVR}$ 的低电压状态的时间，必须超过 LVD/LVR 电气特性中 t_{LVR} 参数的值。如果低电压存在不超过 t_{LVR} 参数的值，则 LVR 将会忽略它且不会执行复位功能。 V_{LVR} 参数值通过 LVRC 寄存器中的 LVS 字段选择。若 LVS7~LVS0 字段的值由于不利的环境因素如噪声而发生改变，单片机将在一段延迟时间 t_{SRESET} 后复位，此时 RSTFC 寄存器中的 LRF 位将被置为 1。上电后该寄存器的默认值为 01100110B。注意当单片机进入空闲或休眠模式，LVR 功能将自动除能。



低电压复位时序图

● LVRC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	LVS7	LVS6	LVS5	LVS4	LVS3	LVS2	LVS1	LVS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	1	1	0	0	1	1	0

Bit 7~0 **LVS7~LVS0**: LVR 电压选择

01100110: 1.7V

01010101: 1.9V

00110011: 2.55V

10011001: 3.15V

10101010: 3.8V

11110000: LVR 除能

其它值: 单片机复位 – 寄存器复位为 POR 值

若低电压情况发生且满足以上定义的低电压复位值, 则单片机复位。当低电压状态保持时间大于 t_{LVR} 后, 响应复位。此时复位后的寄存器内容保持不变。

除了 11110000B 和以上定义的低电压复位值外, 其它值也能导致单片机复位。需要经过一段延迟时间 t_{SRESET} 才响应复位。但此时寄存器内容将复位为 POR 值。

● RSTFC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	RSTF	LVRF	LRF	WRF
R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	0	x	0	0

“x”: 未知

Bit 7~4 未定义, 读为 “0”

Bit 3 **RSTF**: 复位控制寄存器软件复位标志位

详见 “RES 引脚复位” 章节。

Bit 2 **LVRF**: LVR 复位标志位

0: 未发生

1: 发生

此位在出现指定低电压复位情况时被置位且仅能由应用程序清零。

Bit 1 **LRF**: LVR 控制寄存器 LVRC 软件复位标志位

0: 未发生

1: 发生

当 LVRC 寄存器的值不属于任何具体定义的 LVR 电压寄存器值时此位被置位。该复位方式与软件复位功能很相似。此位只能由应用程序清零。

Bit 0 **WRF**: WDT 控制寄存器软件复位标志位

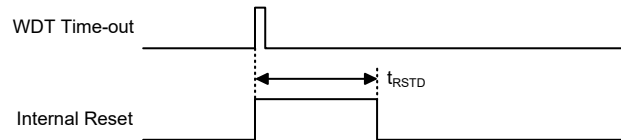
详见 “看门狗定时器控制寄存器” 章节。

在线应用编程复位

当写值 “55H” 至 FC1 寄存器时, 将产生一个复位信号将整个单片机复位。详见 IAP 章节。

正常运行时的看门狗溢出复位

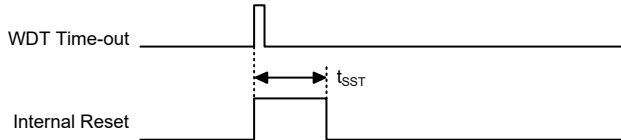
当正常运行时发生看门狗溢出复位, 看门狗溢出标志位 TO 将被设为 “1”。



正常运行时看门狗溢出时序图

休眠或空闲时的看门狗溢出复位

休眠或空闲时看门狗溢出复位和其它种类的复位有些不同。除了程序计数器与堆栈指针将被清“0”及 TO 和 PDF 位被设为“1”外，绝大部分的条件保持不变。图中 t_{SST} 的详细说明请参考系统上电时间电气特性。



休眠或空闲时的看门狗溢出复位时序图

复位初始状态

不同的复位形式以不同的途径影响复位标志位。这些标志位，即 PDF 和 TO 位存放在状态寄存器中，由休眠或空闲模式功能或看门狗计数器等几种控制器操作控制。复位标志位如下所示：

TO	PDF	复位条件
0	0	上电复位
u	u	快速模式或低速模式时的 RES 或 LVR 复位
1	u	快速模式或低速模式时的 WDT 溢出复位
1	1	空闲或休眠模式时的 WDT 溢出复位

“u”：不变

在单片机上电复位之后，各功能单元启动的情形，列于下表。

项目	复位后情况
程序计数器	清除为零
中断	所有中断被除能
WDT，时基	复位后清零，且 WDT 开始计数
定时器模块	所有定时器模块停止
输入 / 输出口	I/O 口设为输入模式
堆栈指针	堆栈指针指向堆栈顶端

不同的复位形式对单片机内部寄存器的影响是不同的。为保证复位后程序能正常执行，了解寄存器在特定条件复位后的状态是非常重要的。下表即为不同方式复位后内部寄存器的状况。

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
IAR0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MP0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
IAR1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MP1L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
MP1H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
ACC	xxxx xxxx	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu
PCL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000
TBLP	xxxx xxxx	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu
TBLH	xxxx xxxx	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu	uuuu uuuu
TBHP	-xxx xxxx	-uuu uuuu	-uuu uuuu	-uuu uuuu	-uuu uuuu
STATUS	xx00 xxxx	uuuu uuuu	uu01 uuuu	uu1u uuuu	uu11 uuuu
PBP	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
IAR2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MP2L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MP2H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
RSTFC	---- 0x00	---- uuuu	---- uuuu	---- uuuu	---- uuuu
INTC0	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-uuu uuuu
INTC1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
INTC2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
INTC3	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PA	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PAC	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PAPU	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PAWU	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PB	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PBC	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PBPU	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PC	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PCC	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PCPU	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PD	-111 1111	-111 1111	-111 1111	-111 1111	-uuu uuuu
PDC	-111 1111	-111 1111	-111 1111	-111 1111	-uuu uuuu
PDPU	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-uuu uuuu
PE	---1 1111	---1 1111	---1 1111	---1 1111	---u uuuu
PEC	---1 1111	---1 1111	---1 1111	---1 1111	---u uuuu
PEPU	---0 0000	---0 0000	---0 0000	---0 0000	---u uuuu
PF	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PFC	1111 1111	1111 1111	1111 1111	1111 1111	uuuu uuuu
PFPU	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
CRCCR	---- ---0	---- ---0	---- ---0	---- ---0	---- ---u
CRCIN	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
CRCDL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
CRCDH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
IECC	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
PMPS	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
RSTC	0101 0101	0101 0101	0101 0101	0101 0101	uuuu uuuu
VBGRC	---- ---0	---- ---0	---- ---0	---- ---0	---- ---u
INTEG	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SCC	000- 0000	000- 0000	000- 0000	000- 0000	uuu- uuuu
HIRCC	---- 0001	---- 0001	---- 0001	---- 0001	---- uuuu
HXTC	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
LXTC	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
WDTC	0101 0011	0101 0011	0101 0011	0101 0011	uuuu uuuu
LVRC	0110 0110	0110 0110	0110 0110	0110 0110	uuuu uuuu
LVDC	--00 -000	--00 -000	--00 -000	--00 -000	--uu -uuu
EEAL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
EEAH	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
EED	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
CMP0C	-000 00--	-000 00--	-000 00--	-000 00--	-uuu uu--
CMP1C	-000 00--	-000 00--	-000 00--	-000 00--	-uuu uu--
MFI0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MFI1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MFI2	--00 --00	--00 --00	--00 --00	--00 --00	--uu --uu
MFI3	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MFI4	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MFI5	-000 -000	-000 -000	-000 -000	-000 -000	-uuu -uuu
SCOMC	-000 ----	-000 ----	-000 ----	-000 ----	-uuu ----
SLEDC0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SLEDC1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SLEDC2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR0	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR1	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR2	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR3	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR4	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWR5	xxxx xxxx	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
MDUWCTRL	00-- ----	00-- ----	00-- ----	00-- ----	uu-- ----
CMP0VOS	-001 0000	-001 0000	-001 0000	-001 0000	-uuu uuuu
CMP1VOS	-001 0000	-001 0000	-001 0000	-001 0000	-uuu uuuu
PSC0R	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
TB0C	0--- -000	0--- -000	0--- -000	0--- -000	u--- -uuu
TB1C	0--- -000	0--- -000	0--- -000	0--- -000	u--- -uuu
PSC1R	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
SADOL	xxxx ----	xxxx ----	xxxx ----	xxxx ----	uuuu ---- (ADRF=0) uuuu uuuu (ADRF=1)
SADOH	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu (ADRF=0) ---- uuuu (ADRF=1)
SADC0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SADC1	0000 -000	0000 -000	0000 -000	0000 -000	uuuu -uuu
SADC2	0--0 0000	0--0 0000	0--0 0000	0--0 0000	u--u uuuu
SIMC0	111- 0000	111- 0000	111- 0000	111- 0000	uuu-uuuu
SIMC1	1000 0001	1000 0001	1000 0001	1000 0001	uuuu uuuu
SIMD	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu
SIMA/SIMC2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SIMTOC	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
SPIC0	111- --00	111- --00	111- --00	111- --00	uuu- --uu
SPIC1	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--uu uuuu
SPID	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu
FARL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FARH	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-uuu uuuu
FD0L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD0H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD1L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD1H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD2L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD2H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD3L	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FD3H	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
LVPUC	---- --0	---- --0	---- --0	---- --0	---- --u
PTM0C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
PTM0C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM0DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM0DH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PTM0AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM0AH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PTM0RPL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM0RPH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
STM0C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
STM0C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM0DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
STM0DH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM0AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM0AH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM0RP	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FC0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FC1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
FC2	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
U0SR	0000 1011	0000 1011	0000 1011	0000 1011	uuuu uuuu
U0CR1	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	uuuu uuuu
U0CR2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
BRDH0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
BRDL0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
UFCR0	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--uu uuuu
TXR_RXR0	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu
RxCNT0	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
PTM1C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
PTM1C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM1DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM1DH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PTM1AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM1AH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PTM1RPL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM1RPH	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PTM2C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
PTM2C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2DH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2AH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2RPL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM2RPH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
PTM3C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3DH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3AH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3RPL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PTM3RPH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲 / 休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲 / 休眠)
STM1C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1DH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1AH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM1RP	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2C0	0000 0---	0000 0---	0000 0---	0000 0---	uuuu u---
STM2C1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2DL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2DH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2AL	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2AH	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
STM2RP	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
EEC	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
U1SR	0000 1011	0000 1011	0000 1011	0000 1011	uuuu uuuu
U1CR1	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	uuuu uuuu
U1CR2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
BRDH1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
BRDL1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
UFCR1	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--uu uuuu
TXR_RXR1	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu
RxCNT1	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
IFS0	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-uuu uuuu
IFS2	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-000 0000	-uuu uuuu
IFS3	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PAS0	00-- 00--	00-- 00--	00-- 00--	00-- 00--	uu-- uu--
PAS1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PBS0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PBS1	0000 --00	0000 --00	0000 --00	0000 --00	uuuu --uu
PCS0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PCS1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PDS0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PDS1	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--uu uuuu
PES0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PES1	---- --00	---- --00	---- --00	---- --00	---- --uu
PFS0	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
PFS1	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
U2SR	0000 1011	0000 1011	0000 1011	0000 1011	uuuu uuuu
U2CR1	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	0000 00x0	uuuu uuuu
U2CR2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu

寄存器名称	上电复位	RES 复位 (正常操作)	RES 复位 (空闲/休眠)	WDT 溢出 (正常操作)	WDT 溢出 (空闲/休眠)
BRDH2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
BRDL2	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu
UFCR2	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--00 0000	--uu uuuu
TXR_RXR2	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	xxxx xxxx	uuuu uuuu
RxCNT2	---- -000	---- -000	---- -000	---- -000	---- -uuu
U0CR3	---- -0	---- -0	---- -0	---- -0	---- -u
U1CR3	---- -0	---- -0	---- -0	---- -0	---- -u
U2CR3	---- -0	---- -0	---- -0	---- -0	---- -u
ORMC	0000 0000	0000 0000	0000 0000	0000 0000	uuuu uuuu

注：“u”表示未改变
“x”表示未知
“-”表示未定义

输入 / 输出端口

Holtek 单片机的输入 / 输出控制具有很大的灵活性。大部分引脚可在用户程序控制下被设定为输入或输出。所有引脚的上拉电阻设置以及指定引脚的唤醒设置也都由软件控制，这些特性也使得此类单片机在广泛应用上都能符合开发的需求。

此单片机提供了双向输入 / 输出 PA~PF。这些端口在数据存储器有特定的地址，如特殊功能数据存储器表所示。所有 I/O 口用于输入输出操作。作为输入操作，输入引脚无锁存功能，也就是说输入数据必须在执行“MOV A, [m]”，T2 的上升沿准备好，m 为端口地址。对于输出操作，所有数据都是被锁存的，且保持不变直到输出锁存被重写。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
PA	PA7	PA6	PA5	PA4	PA3	PA2	PA1	PA0
PAC	PAC7	PAC6	PAC5	PAC4	PAC3	PAC2	PAC1	PAC0
PAPU	PAPU7	PAPU6	PAPU5	PAPU4	PAPU3	PAPU2	PAPU1	PAPU0
PAWU	PAWU7	PAWU6	PAWU5	PAWU4	PAWU3	PAWU2	PAWU1	PAWU0
PB	PB7	PB6	PB5	PB4	PB3	PB2	PB1	PB0
PBC	PBC7	PBC6	PBC5	PBC4	PBC3	PBC2	PBC1	PBC0
PBPU	PBPU7	PBPU6	PBPU5	PBPU4	PBPU3	PBPU2	PBPU1	PBPU0
PC	PC7	PC6	PC5	PC4	PC3	PC2	PC1	PC0
PCC	PCC7	PCC6	PCC5	PCC4	PCC3	PCC2	PCC1	PCC0
PCPU	PCPU7	PCPU6	PCPU5	PCPU4	PCPU3	PCPU2	PCPU1	PCPU0
PD	—	PD6	PD5	PD4	PD3	PD2	PD1	PD0
PDC	—	PDC6	PDC5	PDC4	PDC3	PDC2	PDC1	PDC0
PDPU	—	PDPU6	PDPU5	PDPU4	PDPU3	PDPU2	PDPU1	PDPU0
PE	—	—	—	PE4	PE3	PE2	PE1	PE0
PEC	—	—	—	PEC4	PEC3	PEC2	PEC1	PEC0
PEPU	—	—	—	PEPU4	PEPU3	PEPU2	PEPU1	PEPU0

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
PF	PF7	PF6	PF5	PF4	PF3	PF2	PF1	PF0
PFC	PFC7	PFC6	PFC5	PFC4	PFC3	PFC2	PFC1	PFC0
PFPUP	PFPUP7	PFPUP6	PFPUP5	PFPUP4	PFPUP3	PFPUP2	PFPUP1	PFPUP0
LVPUC	—	—	—	—	—	—	—	LVPUP

“—”：未定义

输入 / 输出逻辑功能寄存器列表

上拉电阻

许多产品应用在端口处于输入状态时需要外加一个上拉电阻来实现上拉的功能。为了免去外部上拉电阻，当引脚规划为数字输入时，可由内部连接到一个上拉电阻。这些上拉电阻可通过 LVPUC 和寄存器 PxPUP 来设置，它用一个 PMOS 晶体管来实现上拉电阻功能。PxPUP 寄存器用于决定是否使能上拉功能，LVPUC 寄存器用于选择低电压电源供电应用选择时的上拉电阻值。

还应注意，当 I/O 引脚设为数字输入或 NMOS 输出时，上拉功能才会受 PxPUP 控制开启，其它状态下上拉功能不可用。

● PxPUP 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PxPUP7	PxPUP6	PxPUP5	PxPUP4	PxPUP3	PxPUP2	PxPUP1	PxPUP0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

PxPUPn: I/O 端口 x 引脚上拉功能控制

0: 除能

1: 使能

PxPUPn 用于控制引脚上拉功能。这里的 x 可以是 A、B、C、D、E 或 F。但是，每个 I/O 端口的实际有效位可能不同。

● LVPUC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	—	LVPUP
R/W	—	—	—	—	—	—	—	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	—	0

Bit7~1 未定义，读为“0”

Bit0 **LVPUP**: 低电压时上拉电阻选择位

0: 所有引脚上拉电阻为 60kΩ @ 3V

1: 所有引脚上拉电阻为 15kΩ @ 3V

该寄存器用于为低电压电源供电的应用选择上拉电阻值。应注意，LVPUC 寄存器中的 LVPUP 位仅在通过置位相关上拉控制位使能相应引脚上拉功能后有效。上拉功能除能时此位选择无效。

PA 口唤醒

当使用“HALT”指令迫使单片机进入休眠或空闲模式，单片机的系统时钟将会停止以降低功耗，此功能对于电池及低功耗应用很重要。唤醒单片机有很多种方法，其中之一就是使 PA 口的其中一个引脚从高电平转为低电平。这个功能特别适合于通过外部开关来唤醒的应用。PA 口的每个引脚可以通过设置 PAWU 寄存器来单独选择是否具有唤醒功能。

应注意只有在引脚共用功能选择为通用 I/O 功能输入类型且单片机进入空闲或休眠模式时，此功能可由唤醒控制寄存器控制。

• PAWU 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PAWU7	PAWU6	PAWU5	PAWU4	PAWU3	PAWU2	PAWU1	PAWU0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 PAWU7~PAWU0: PA 端口引脚唤醒功能控制

0: 除能

1: 使能

输入 / 输出端口控制寄存器

每一个输入 / 输出端口都具有各自的控制寄存器 PAC~PFC，用来控制输入 / 输出状态。从而每个 I/O 引脚都可以通过软件控制，动态的设置为 CMOS 输出或输入。所有的 I/O 端口的引脚都各自对应于 I/O 端口控制的某一位。若 I/O 引脚要实现输入功能，则对应的控制寄存器的位需要设置为“1”。这时程序指令可以直接读取输入脚的逻辑状态。若控制寄存器相应的位被设定为“0”，则此引脚被设置为 CMOS 输出。当引脚设置为输出状态时，程序指令读取的是输出端口寄存器的内容。注意，当 IECM 信号被设为“0”时，如果对输出口做读取动作时，程序读取到的是内部输出数据锁存器中的状态，而不是输出引脚上实际的逻辑状态。

• PxC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PxC7	PxC6	PxC5	PxC4	PxC3	PxC2	PxC1	PxC0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	1	1	1	1	1	1	1	1

PxCn: I/O 端口 x 引脚类型选择

0: 输出

1: 输入

PxCn 用于控制引脚类型选择。这里的 x 可以是 A、B、C、D、E 或 F。但是，每个 I/O 端口的实际有效位可能不同。

输入 / 输出端口电源控制

此单片机为 PE0~PE3 输入 / 输出端口提供了不同的端口电源选择。通过设定 PMPS 寄存器中的 PMPS1~PMPS0 位可确定端口电源是来自电源引脚 VDD 或 VDDIO。若来自 VDDIO 引脚则该引脚功能必须通过相应的引脚共用功能选择位预先设定。必须注意的是若 VDDIO 引脚被选作端口电源引脚，则该引脚上的输入电源电压应小于或等于单片机电源电压 VDD。多电源功能仅在引脚功能被设置为具有数字输入或输出的功能 (RES 和 OCDS 功能除外) 时有效。

● PMPS 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	PMPS1	PMPS0
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **PMPS1~PMPS0**: PE3~PE0 引脚电源选择

0x: V_{DD}

1x: V_{DDIO}

若 PE4 引脚切换到 VDDIO 功能且 PMPS1~PMPS0 位设置为“1x”，则 V_{DDIO} 输入电压可作为 PE3~PE0 引脚电源。

输入 / 输出端口源电流控制

该单片机的每个 I/O 口都支持不同的源电流驱动能力。通过配置相应的选择寄存器 SLEDC0、SLEDC1 和 SLEDC2，特定的 I/O 端口可支持 4 个 Level 的源电流驱动能力。用户可参考输入 / 输出口电气特性章节为不同应用选择所需的源电流。

● SLEDC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SLEDC07	SLEDC06	SLEDC05	SLEDC04	SLEDC03	SLEDC02	SLEDC01	SLEDC00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **SLEDC07~SLEDC06**: PB7~PB4 源电流选择

00: Level 0 (最小)

01: Level 1

10: Level 2

11: Level 3 (最大)

Bit 5~4 **SLEDC05~SLEDC04**: PB3~PB0 源电流选择

00: Level 0 (最小)

01: Level 1

10: Level 2

11: Level 3 (最大)

Bit 3~2 **SLEDC03~SLEDC02**: PA7~PA4 源电流选择

00: Level 0 (最小)

01: Level 1

10: Level 2

11: Level 3 (最大)

Bit 1~0 **SLEDC01~SLEDC00**: PA3~PA0 源电流选择

00: Level 0 (最小)

01: Level 1

10: Level 2

11: Level 3 (最大)

• SLEDC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SLEDC17	SLEDC16	SLEDC15	SLEDC14	SLEDC13	SLEDC12	SLEDC11	SLEDC10
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7~6 **SLEDC17~SLEDC16:** PD6~PD4 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 5~4 **SLEDC15~SLEDC14:** PD3~PD0 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 3~2 **SLEDC13~SLEDC12:** PC7~PC4 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 1~0 **SLEDC11~SLEDC10:** PC3~PC0 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)

• SLEDC2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SLEDC27	SLEDC26	SLEDC25	SLEDC24	SLEDC23	SLEDC22	SLEDC21	SLEDC20
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7~6 **SLEDC27~SLEDC26:** PF7~PF4 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 5~4 **SLEDC21~SLEDC20:** PF3~PF0 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 3~2 **SLEDC23~SLEDC22:** PE4 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)
- Bit 1~0 **SLEDC21~SLEDC20:** PE3~PE0 源电流选择
 00: Level 0 (最小)
 01: Level 1
 10: Level 2
 11: Level 3 (最大)

引脚共用功能

引脚的多功能可以增加单片机应用的灵活性。有限的引脚个数将会限制设计者，而引脚的多功能将会解决很多此类问题。此外，这些引脚功能可以通过应用程序控制一系列寄存器进行设定。

引脚共用功能选择寄存器

封装中有限的引脚个数会对单片机某些功能造成影响。然而，引脚功能共用功能通过引脚功能选择，使得小封装单片机具有更多不同的功能。该单片机具有端口“x”输出功能选择寄存器“n”，即寄存器 PxSn，和输入功能选择寄存器 IFSi，用于选择多功能共用引脚上的所需功能。

需要注意的一点是要确保所需引脚共用功能被正确地选中和取消。对于多数引脚共用功能，要正确地选择所需引脚共用功能，需通过对相应的引脚共用控制寄存器正确配置来实现。接着配置相应的外围功能设定从而使能这些外围功能。但是，在设置相关引脚控制字段时，一些数字输入引脚如 INTn、xTCKn 等，与对应的通用 I/O 口共用同一个引脚共用设置选项。要选择这些引脚功能，除了上述的必要的引脚共用控制和外围功能设置外，还必须将其对应的端口控制寄存器位设置为输入。要正确地取消选择的引脚共用功能，应先除能外围功能，接着修改相应的引脚共用功能控制寄存器以选择其它引脚共用功能。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
PAS0	PAS07	PAS06	—	—	PAS03	PAS02	—	—
PAS1	PAS17	PAS16	PAS15	PAS14	PAS13	PAS12	PAS11	PAS10
PBS0	PBS07	PBS06	PBS05	PBS04	PBS03	PBS02	PBS01	PBS00
PBS1	PBS17	PBS16	PBS15	PBS14	—	—	PBS11	PBS10
PCS0	PCS07	PCS06	PCS05	PCS04	PCS03	PCS02	PCS01	PCS00
PCS1	PCS17	PCS16	PCS15	PCS14	PCS13	PCS12	PCS11	PCS10
PDS0	PDS07	PDS06	PDS05	PDS04	PDS03	PDS02	PDS01	PDS00
PDS1	—	—	PDS15	PDS14	PDS13	PDS12	PDS11	PDS10
PES0	PES07	PES06	PES05	PES04	PES03	PES02	PES01	PES00
PES1	—	—	—	—	—	—	PES11	PES10
PFS0	PFS07	PFS06	PFS05	PFS04	PFS03	PFS02	PFS01	PFS00
PFS1	PFS17	PFS16	PFS15	PFS14	PFS13	PFS12	PFS11	PFS10
IFS0	—	PTCK3PS	PTCK2PS	PTCK1PS	PTCK0PS	STCK2PS	STCK1PS	STCK0PS
IFS2	—	SCSB0PS	SDISDA0PS	SCKSCL0PS	INT3PS	INT2PS	INT1PS	INT0PS
IFS3	—	—	—	—	—	RX2PS	RX1PS	RX0PS

引脚共用功能选择寄存器列表

● PAS0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PAS07	PAS06	—	—	PAS03	PAS02	—	—
R/W	R/W	R/W	—	—	R/W	R/W	—	—
POR	0	0	—	—	0	0	—	—

Bit 7~6 **PAS07~PAS06:** PA3 引脚共用功能选择
 00: PA3/INT1
 01: PA3/INT1
 10: PA3/INT1
 11: SDO

Bit 5~4 未定义，读为“0”

Bit 3~2 **PAS03~PAS02:** PA1 引脚共用功能选择
 00: PA1/INT0
 01: PA1/INT0
 10: PA1/INT0
 11: SCS

Bit 1~0 未定义，读为“0”

● PAS1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PAS17	PAS16	PAS15	PAS14	PAS13	PAS12	PAS11	PAS10
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PAS17~PAS16:** PA7 引脚共用功能选择
 00: PA7/INT1
 01: PA7/INT1
 10: PA7/INT1
 11: TX0

Bit 5~4 **PAS15~PAS14:** PA6 引脚共用功能选择
 00: PA6/INT0
 01: PA6/INT0
 10: PA6/INT0
 11: RX0/TX0

Bit 3~2 **PAS13~PAS12:** PA5 引脚共用功能选择
 00: PA5/INT3
 01: PA5/INT3
 10: PA5/INT3
 11: SCK/SCL

Bit 1~0 **PAS11~PAS10:** PA4 引脚共用功能选择
 00: PA4/INT2
 01: PA4/INT2
 10: PA4/INT2
 11: SDI/SDA

● **PBS0 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PBS07	PBS06	PBS05	PBS04	PBS03	PBS02	PBS01	PBS00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PBS07~PBS06:** PB3 引脚共用功能选择
 00: PB3
 01: PB3
 10: PTP2
 11: AN14

Bit 5~4 **PBS05~PBS04:** PB2 引脚共用功能选择
 00: PB2/PTCK2
 01: RX2/TX2
 10: PTP3
 11: AN13

Bit 3~2 **PBS03~PBS02:** PB1 引脚共用功能选择
 00: PB1/PTCK3
 01: PB1/PTCK3
 10: TX2
 11: AN12

Bit 1~0 **PBS01~PBS00:** PB0 引脚共用功能选择
 00: PB0/STCK2
 01: PB0/STCK2
 10: PB0/STCK2
 11: C0X

● **PBS1 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PBS17	PBS16	PBS15	PBS14	—	—	PBS11	PBS10
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	—	—	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	—	—	0	0

Bit 7~6 **PBS17~PBS16:** PB7 引脚共用功能选择
 00: PB7/STCK1
 01: PB7/STCK1
 10: PB7/STCK1
 11: OSC2

Bit 5~4 **PBS15~PBS14:** PB6 引脚共用功能选择
 00: PB6
 01: PB6
 10: STP1
 11: OSC1

Bit 3~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **PBS11~PBS10:** PB4 引脚共用功能选择
 00: PB4
 01: PB4
 10: C1X
 11: AN15

• PCS0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PCS07	PCS06	PCS05	PCS04	PCS03	PCS02	PCS01	PCS00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PCS07~PCS06:** PC3 引脚共用功能选择
 00: PC3/PTCK0
 01: PC3/PTCK0
 10: PC3/PTCK0
 11: AN3

Bit 5~4 **PCS05~PCS04:** PC2 引脚共用功能选择
 00: PC2
 01: PC2
 10: PTP0
 11: AN2

Bit 3~2 **PCS03~PCS02:** PC1 引脚共用功能选择
 00: PC1
 01: C0X
 10: VREF
 11: AN1

Bit 1~0 **PCS01~PCS00:** PC0 引脚共用功能选择
 00: PC0
 01: PC0
 10: VREF1
 11: AN0

• PCS1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PCS17	PCS16	PCS15	PCS14	PCS13	PCS12	PCS11	PCS10
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PCS17~PCS16:** PC7 引脚共用功能选择
 00: PC7/INT3/STCK0
 01: PC7/INT3/STCK0
 10: TX2
 11: AN7

Bit 5~4 **PCS15~PCS14:** PC6 引脚共用功能选择
 00: PC6
 01: RX2/TX2
 10: STP0
 11: AN6

Bit 3~2 **PCS13~PCS12:** PC5 引脚共用功能选择
 00: PC5/PTCK1
 01: PC5/PTCK1
 10: PC5/PTCK1
 11: AN5

Bit 1~0 **PCS11~PCS10:** PC4 引脚共用功能选择
 00: PC4
 01: PC4
 10: PTP1
 11: AN4

● PDS0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PDS07	PDS06	PDS05	PDS04	PDS03	PDS02	PDS01	PDS00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PDS07~PDS06:** PD3 引脚共用功能选择
 00: PD3 /PTCK2
 01: PD3 /PTCK2
 10: PD3 /PTCK2
 11: AN11

Bit 5~4 **PDS05~PDS04:** PD2 引脚共用功能选择
 00: PD2
 01: PTP2
 10: TX1
 11: AN10

Bit 3~2 **PDS03~PDS02:** PD1 引脚共用功能选择
 00: PD1/STCK1
 01: PD1/STCK1
 10: RX1/TX1
 11: AN9

Bit 1~0 **PDS01~PDS00:** PD0 引脚共用功能选择
 00: PD0/INT2
 01: PD0/INT2
 10: STP1
 11: AN8

● PDS1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	PDS15	PDS14	PDS13	PDS12	PDS11	PDS10
R/W	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 未定义，读为“0”

Bit 5~4 **PDS15~PDS14:** PD6 引脚共用功能选择
 00: PD6
 01: PD6
 10: STP2
 11: C1X

Bit 3~2 **PDS13~PDS12:** PD5 引脚共用功能选择
 00: PD5/PTCK3
 01: PD5/PTCK3
 10: TX0
 11: C1+

Bit 1~0 **PDS11~PDS10:** PD4 引脚共用功能选择
 00: PD4
 01: RX0TX0
 10: PTP3
 11: C1-

● PES0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PES07	PES06	PES05	PES04	PES03	PES02	PES01	PES00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PES07~PES06:** PE3 引脚共用功能选择
 00: PE3
 01: PE3
 10: PTP1
 11: SPISCK

Bit 5~4 **PES05~PES04:** PE2 引脚共用功能选择
 00: PE2/PTCK1
 01: PE2/PTCK1
 10: PE2/PTCK1
 11: SPISDI

Bit 3~2 **PES03~PES02:** PE1 引脚共用功能选择
 00: PE1
 01: PE1
 10: STP0
 11: SPISDO

Bit 1~0 **PES01~PES00:** PE0 引脚共用功能选择
 00: PE0/STCK0
 01: PE0/STCK0
 10: PE0/STCK0
 11: SPISCS

● PES1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	PES11	PES10
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **PES11~PES10:** PE4 引脚共用功能选择
 00: PE4
 01: PE4
 10: PE4
 11: VDDIO

● PFS0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PFS07	PFS06	PFS05	PFS04	PFS03	PFS02	PFS01	PFS00
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **PFS07~PFS06:** PF3 引脚共用功能选择
 00: PF3
 01: PF3
 10: SCK/SCL
 11: SCOM3

- Bit 5~4 **PFS05~PFS04:** PF2 引脚共用功能选择
 00: PF2
 01: PF2
 10: SDI/SDA
 11: SCOM2
- Bit 3~2 **PFS03~PFS02:** PF1 引脚共用功能选择
 00: PF1
 01: PF1
 10: SDO
 11: SCOM1
- Bit 1~0 **PFS01~PFS00:** PF0 引脚共用功能选择
 00: PF0
 01: PF0
 10: $\overline{SCS}$
 11: SCOM0

● **PFS1 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PFS17	PFS16	PFS15	PFS14	PFS13	PFS12	PFS11	PFS10
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7~6 **PFS17~PFS16:** PF7 引脚共用功能选择
 00: PF7
 01: TX1
 10: STP2
 11: C0+
- Bit 5~4 **PFS15~PFS14:** PF6 引脚共用功能选择
 00: PF6/STCK2
 01: PF6/STCK2
 10: RX1/TX1
 11: C0-
- Bit 3~2 **PFS13~PFS12:** PF5 引脚共用功能选择
 00: PF5
 01: PF1
 10: PTP0
 11: XT1
- Bit 1~0 **PFS11~PFS10:** PF4 引脚共用功能选择
 00: PF4/PTCK0
 01: PF4/PTCK0
 10: PF4/PTCK0
 11: XT2

● **IFS0 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	PTCK3PS	PTCK2PS	PTCK1PS	PTCK0PS	STCK2PS	STCK1PS	STCK0PS
R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 未定义，读为“0”
- Bit 6 **PTCK3PS:** PTCK3 输入源引脚选择
 0: PD5
 1: PB1

Bit 5	PTCK2PS: PTCK2 输入源引脚选择 0: PD3 1: PB2
Bit 4	PTCK1PS: PTCK1 输入源引脚选择 0: PC5 1: PE2
Bit 3	PTCK0PS: PTCK0 输入源引脚选择 0: PC3 1: PF4
Bit 2	STCK2PS: STCK2 输入源引脚选择 0: PF6 1: PB0
Bit 1	STCK1PS: STCK1 输入源引脚选择 0: PD1 1: PB7
Bit 0	STCK0PS: STCK0 输入源引脚选择 0: PC7 1: PE0

● IFS2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	SCSBPS	SDISDAPS	SCKSCLPS	INT3PS	INT2PS	INT1PS	INT0PS
R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7	未定义，读为“0”
Bit 6	SCSBPS: $\overline{SCS}$ 输入源引脚选择 0: PA1 1: PF0
Bit 5	SDISDAPS: SDI/SDA 输入源引脚选择 0: PA4 1: PF2
Bit 4	SCKSCLPS: SCK/SCL 输入源引脚选择 0: PA5 1: PF3
Bit 3	INT3PS: INT3 输入源引脚选择 0: PA5 1: PC7
Bit 2	INT2PS: INT2 输入源引脚选择 0: PA4 1: PD0
Bit 1	INT1PS: INT1 输入源引脚选择 0: PA3 1: PA7
Bit 0	INT0PS: INT0 输入源引脚选择 0: PA1 1: PA6

• IFS3 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	RX2PS	RX1PS	RX0PS
R/W	—	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7~3 未定义，读为“0”

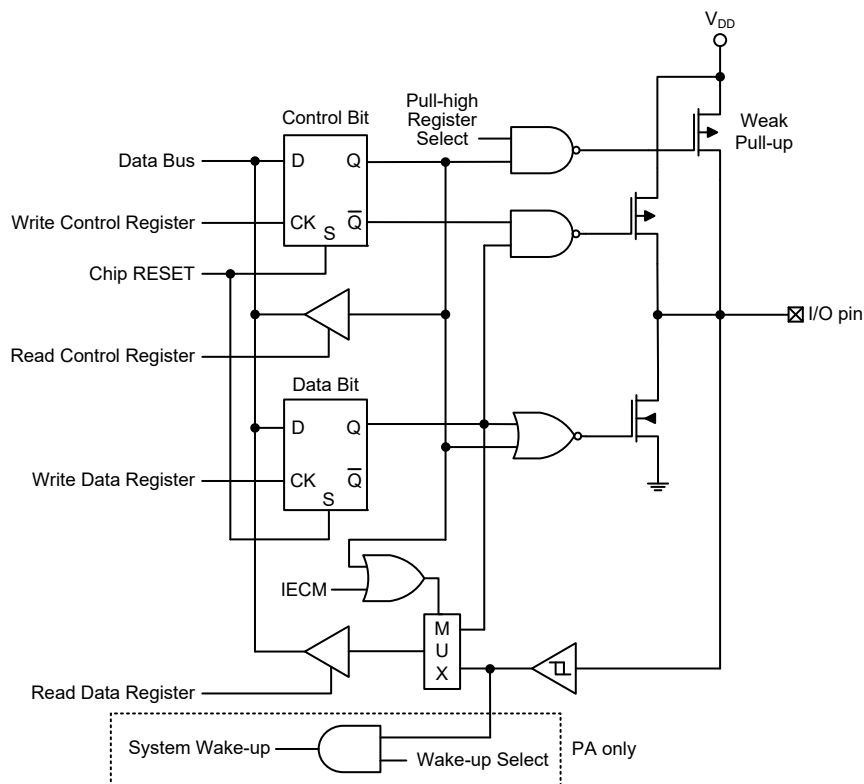
Bit 2 **RX2PS:** RX2/TX2 输入源引脚选择
0: PB2
1: PC6

Bit 1 **RX1PS:** RX1/TX1 输入源引脚选择
0: PD1
1: PF6

Bit 0 **RX0PS:** RX0/TX0 输入源引脚选择
0: PA6
1: PD4

输入 / 输出引脚结构

下图为输入 / 输出引脚的内部结构图。输入 / 输出引脚的准确逻辑结构图可能与此图不同，这里只是为了方便对 I/O 引脚功能的理解提供的一个参考。图中的引脚共用结构并非针对所有单片机。



逻辑功能输入 / 输出端口结构

读端口功能

读端口功能用于读取从数据锁存或 I/O 引脚上输出的数据，该功能专为 I/O 功能和 A/D 通道的 IEC60730 自诊断测试而设计。寄存器 IECC 用于控制读端口功能。若此功能除能，引脚将作为所选中的共用功能引脚。若向寄存器 IECC 写入一个特定的数据模式“11001010”，内部信号 IECM 将被置高以使能读端口功能。读端口功能使能后执行读端口指令“mov acc, Px”，相应引脚上的值将被传至累加器 ACC，其中“x”代表相应的 I/O 端口名称。

• IECC 寄存器

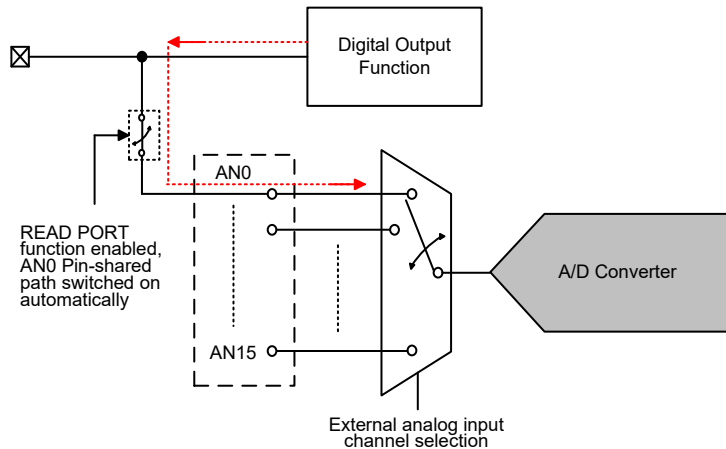
Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	IECS7	IECS6	IECS5	IECS4	IECS3	IECS2	IECS1	IECS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **IECS7~IECS0:** 读端口功能使能控制 bit 7~bit 0
 11001010: IECM=1 – 读端口功能使能
 其它值: IECM=0 – 读端口功能除能

读端口功能	除能		使能	
端口控制寄存器位 – PxC.n	1	0	1	0
I/O 功能	引脚值	数据锁存值	引脚值	
数字输入功能				
数字输出功能 (SIM 和 UART 除外)				
SIM: SCK/SCL, SDI/SDA UART: RXn/TXn, TXn				
模拟功能	0			
RES	0			

注：上方表格所呈现的值为执行了“mov a, Px”指令后 ACC 寄存器中的内容，其中“x”表示相关的端口名称。

读端口模式的另一个功能是检查 A/D 通道。当读端口功能除能，若相应的选择位没有选中 A/D 输入引脚功能，则从外部引脚到内部模拟输入的 A/D 通道将会被关闭。对于带 A/D 转换通道的单片机，如 A/D AN15~AN0，通过适当配置 A/D 控制寄存器中的外部模拟输入通道选择位并选中相应的模拟输入引脚功能，所需的 A/D 转换通道将被开启。而读端口模式的功能则是强制开启 A/D 通道。例如，无论 AN0 是否选择作为模拟输入引脚使用，只要读端口功能使能，AN0 模拟输入通道都将开启。通过这种方式，AN0 模拟输入路径可与其共用引脚上的数字输出内部连接，然后在无外接模拟输入电压的情况下对相应的数字数据进行转换，从而实现 AN0 模拟输入通道检测。



A/D 通道输入路径内部连接

编程注意事项

在编程中，最先要考虑的是端口的初始化。复位之后，所有的输入 / 输出数据及端口控制寄存器都将被设为逻辑高。所有输入 / 输出引脚默认为输入状态，而其电平则取决于其它相连接电路以及是否选择了上拉电阻。如果端口控制寄存器，某些引脚位被设定输出状态，这些输出引脚会有初始高电平输出，除非数据寄存器端口在程序中被预先设定。设置哪些引脚是输入及哪些引脚是输出，可通过设置正确的值到适当的端口控制寄存器，或使用指令“SET [m].i”及“CLR [m].i”来设定端口控制寄存器中个别的位。注意，当使用这些位控制指令时，系统即将产生一个读 - 修改 - 写的操作。单片机需要先读入整个端口上的数据，修改个别的位，然后重新把这些数据写入到输出端口。

PA 口的每个引脚都带唤醒功能。单片机处于休眠或空闲模式时，有很多方法可以唤醒单片机，其中之一就是通过 PA 任一引脚电平从高到低转换的方式，可以设置 PA 口一个或多个引脚具有唤醒功能。

定时器模块 – TM

控制和测量时间在任何单片机中都是一个很重要的部分。该单片机提供定时器模块 (简称 TM)，来实现和时间有关的功能。定时器模块是包括多种操作的定时单元，提供的操作有：定时 / 计数器，比较匹配输出，单脉冲输出以及 PWM 输出等功能。定时器模块有两个独立中断，其外加的输入输出引脚，扩大了定时器的灵活性，便于用户使用。

这里只介绍各种 TM 的共性，更多详细资料请参考标准型和周期型定时器章节。

简介

该单片机包含了几个 TM 且每个 TM 可分为特定类型，即标准型 TM 或周期型 TM。虽然性质相似，但不同 TM 特性复杂度不同。本章介绍标准型和周期型 TM 的共性，更多详细资料分别见后面各章。两种类型 TM 的特性和区别见下表。

TM 功能	STM	PTM
定时 / 计数器	√	√
比较匹配输出	√	√
PWM 输出	√	√
单脉冲输出	√	√
PWM 对齐方式	边沿对齐	边沿对齐
PWM 调节周期 & 占空比	占空比或周期	占空比或周期

TM 功能概要

TM 操作

TM 提供从简单的定时操作到 PWM 信号产生等多种功能。理解 TM 操作的关键是比较 TM 内独立运行的计数器的值与内部比较器的预置值。当计数器的值与比较器的预置值相同时，则比较匹配，TM 中断信号产生，清零计数器并改变 TM 输出引脚的状态。用户选择内部时钟或外部引脚来驱动内部 TM 计数器。

TM 时钟源

驱动 TM 计数器的时钟源很多。通过设置 xTMn 控制寄存器的 xTnCK2~xTnCK0 位，选择所需的时钟源。其中“x”代表“S”或“P”型 TM，“n”代表指定 TM 的编号。该时钟源来自系统时钟 f_{SYS} 或内部高速时钟 f_H 或 f_{SUB} 时钟源或外部 xTCKn 引脚。xTCKn 引脚时钟源用于允许外部信号作为 TM 时钟源或用于事件计数。

TM 中断

标准型和周期型 TM 都有两个内部中断，分别是内部比较器 A 或比较器 P，当比较匹配发生时产生 TM 中断。当 TM 中断产生时，计数器清零并改变 TM 输出引脚的状态。

TM 外部引脚

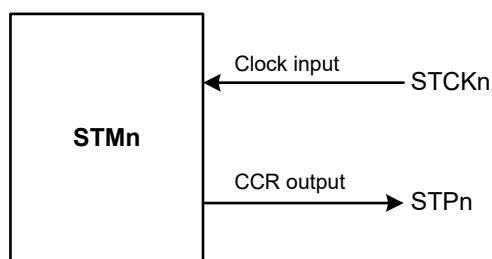
无论哪种类型的 TM，都有一个输入引脚 xTCKn。xTMn 输入引脚 xTCKn 作为 xTMn 时钟源输入脚，通过设置 xTMnC0 寄存器中的 xTnCK2~xTnCK0 位进行选择，外部时钟源可通过该引脚来驱动内部 TM。该 xTMn 输入引脚可以选择上升沿或下降沿有效。xTCKn 引脚还可用作 xTMn 单脉冲输出模式的外部触发引脚。

TM 各具有一个输出引脚，即 xTPn。当 TM 工作在比较匹配输出模式且比较匹配发生时，这些引脚会由 TM 控制切换到高电平或低电平或翻转。外部 xTPn 输出引脚也被 TM 用来产生 PWM 输出波形。

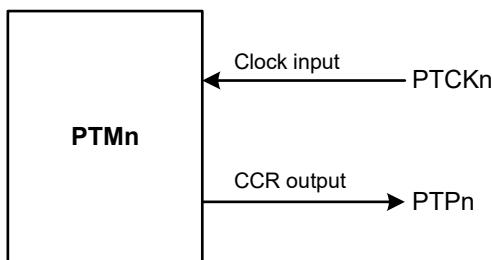
当 TM 输入 / 输出引脚与其它功能共用时，TM 输入 / 输出功能需要通过相关引脚共用功能选择寄存器先被设置。更多引脚共用功能控制详见引脚共用功能章节。

STM		PTM	
输入	输出	输入	输出
STCK0	STP0	PTCK0	PTP0
STCK1	STP1	PTCK1	PTP1
STCK2	STP2	PTCK2	PTP2
		PTCK3	PTP3

TM 外部引脚



STMn 功能引脚方框图 (n=0~2)

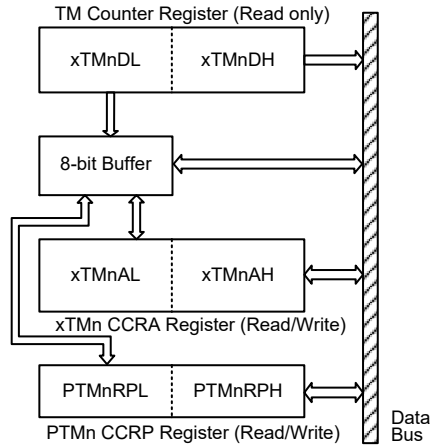


PTMn 功能引脚方框图 (n=0~3)

编程注意事项

TM 计数寄存器和比较寄存器 CCRA 与 CCRP 寄存器，含有低字节和高字节结构。高字节可直接访问，低字节则仅能通过一个内部 8-bit 的缓存器进行访问。值得注意的是 8-bit 缓存器的存取数据及相关低字节的读写操作仅在其相应的高字节读取操作执行时发生。

CCRA 与 CCRP 寄存器访问方式如下图所示，读写这些成对的寄存器需通过特殊的方式。建议使用“MOV”指令按照以下步骤访问 CCRA 与 CCRP 低字节寄存器 xTMnAL 和 PTMnRPL，否则可能导致无法预期的结果。



读写流程如下步骤所示：

- 写数据至 CCRA 或 CCRP
 - ◆ 步骤 1. 写数据至低字节寄存器 xTMnAL 或 PTMnRPL
–注意，此时数据仅写入 8-bit 缓存器。
 - ◆ 步骤 2. 写数据至高字节寄存器 xTMnAH 或 PTMnRPH
–注意，此时数据直接写入高字节寄存器，同时锁存在 8-bit 缓存器中的数据写入低字节寄存器。
- 从计数器寄存器和 CCRA 或 CCRP 中读取数据
 - ◆ 步骤 1. 由高字节寄存器 xTMnDH、xTMnAH 或 PTMnRPH 读取数据
–注意，此时高字节寄存器中的数据直接读取，同时由低字节寄存器读取的数据锁存至 8-bit 缓存器中。
 - ◆ 步骤 2. 由低字节寄存器 xTMnDL、xTMnAL 或 PTMnRPL 读取数据
–注意，此时读取 8-bit 缓存器中的数据。

标准型 TM 包括四种工作模式，即比较匹配输出，定时 / 计数器、单脉冲输入和 PWM 输出模式。标准型 TM 由两个外部输入脚控制并驱动一个外部输出脚。



标准型 TM 操作

标准型 TM 核心是一个由用户选择的内部或外部时钟源驱动的 16-bit 向上计数器，它还包括两个内部比较器即比较器 A 和比较器 P。这两个比较器将计数器的值与 CCRP 和 CCRA 寄存器中的值进行比较。CCRP 是 8 位宽度，与计数器的高 8 位比较；而 CCRA 是 16 位的，与计数器的所有位比较。

通过应用程序改变 16-bit 计数器值的唯一方法是使 STnON 位发生上升沿跳变清除计数器。此外，计数器溢出或比较匹配也会自动清除计数器。上述条件发生时，通常情况会产生 STM 中断信号。标准型 TM 可工作在不同的模式，可由包括来自输入脚的不同时钟源驱动，也可以控制输出脚。所有工作模式的设定都是通过设置相关寄存器来实现的。

标准型 TM 寄存器介绍

标准型 TM 的所有工作模式由一系列寄存器控制。一对只读寄存器用来存放 16 位计数器的值，一对读 / 写寄存器存放 16 位 CCRA 的值，STMnRP 寄存器存放 8 位 CCRP 的值。剩下两个控制寄存器设置不同的操作和控制模式。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
STMnC0	STnPAU	STnCK2	STnCK1	STnCK0	STnON	—	—	—
STMnC1	STnM1	STnM0	STnIO1	STnIO0	STnOC	STnPOL	STnDPX	STnCCLR
STMnDL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
STMnDH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
STMnAL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
STMnAH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
STMnRP	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

16-bit 标准型 TM 寄存器列表 (n=0~2)

• STMnDL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R	R	R	R	R	R	R	R
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 STMn 计数器低字节寄存器 bit 7~bit 0
STMn 16-bit 计数器 bit 7~bit 0

• STMnDH 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R	R	R	R	R	R	R	R
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 STMn 计数器高字节寄存器 bit 7~bit 0
STMn 16-bit 计数器 bit 15~bit 8

• STMnAL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 STMn CCRA 低字节寄存器 bit 7~bit 0
STMn 16-bit CCRA bit 7~bit 0

• STMnAH 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 STMn CCRA 高字节寄存器 bit 7~bit 0
STMn 16-bit CCRA bit 15~bit 8

• STMnC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	STnPAU	STnCK2	STnCK1	STnCK0	STnON	—	—	—
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	—	—	—
POR	0	0	0	0	0	—	—	—

Bit 7 **STnPAU**: STMn 计数器暂停控制位
0: 运行
1: 暂停

通过设置此位为高可使计数器暂停, 清零此位恢复正常计数器操作。当处于暂停条件时, STMn 保持上电状态并继续耗电。当此位由低到高转换时, 计数器将保留其剩余值, 直到此位再次改变为低电平, 并从此值开始继续计数。

Bit 6~4 **STnCK2~STnCK0**: 选择 STMn 计数时钟位

000: $f_{SYS}/4$
001: f_{SYS}
010: $f_H/16$
011: $f_H/64$
100: f_{SUB}
101: f_{SUB}
110: STCKn 上升沿时钟
111: STCKn 下降沿时钟

此三位用于选择 STMn 的时钟源。外部引脚时钟源能被选择在上升沿或下降沿有效。 f_{SYS} 是系统时钟, f_H 和 f_{SUB} 是其它的内部时钟源, 细节方面请参考振荡器章节。

Bit 3 **STnON**: STMn 计数器 On/Off 控制位

0: Off
1: On

此位控制 STMn 的总开关功能。设置此位为高则使能计数器使其运行, 清零此位则除能 STMn。清零此位将停止计数器并关闭 STMn 减少耗电。当此位经由高到低转换时, 内部计数器将保持其剩余值, 直到此位再次改变为高电平。若 STMn 处于比较匹配输出模式、PWM 输出模式或单脉冲输出模式时, 当 STnON 位经由低到高的转换时, STMn 输出脚将复位至 STnOC 位指定的初始值。

Bit 2~0 未定义, 读为 “0”

● STMnC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	STnM1	STnM0	STnIO1	STnIO0	STnOC	STnPOL	STnDPX	STnCCLR
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **STnM1~STnM0**: 选择 STMn 工作模式位

00: 比较匹配输出模式
01: 未定义
10: PWM 输出模式或单脉冲输出模式
11: 定时 / 计数器模式

这两位设置 STMn 需要的工作模式。为了确保操作可靠, STMn 应在 STnM1 和 STnM0 位有任何改变前先关掉。在定时 / 计数器模式, STMn 输出脚状态未定义。

Bit 5~4 **STnIO1~STnIO0**: 选择 STMn 外部引脚 STPn 功能

比较匹配输出模式

00: 无变化
01: 输出低
10: 输出高
11: 输出翻转

PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式

00: PWM 输出无效状态
01: PWM 输出有效状态
10: PWM 输出
11: 单脉冲输出

定时 / 计数器模式

未使用

此两位用于决定在一定条件达到时 STMn 外部引脚如何改变状态。这两位值的选择取决于 STMn 运行在何种模式下。

在比较匹配输出模式下, STnIO1 和 STnIO0 位决定当从比较器 A 比较匹配输出发生时 STMn 输出脚 STMn 如何改变状态。当从比较器 A 比较匹配输出发生时 STMn 输出脚能设为切换高、切换低或翻转当前状态。若此两位同时为 0 时, 这个输出将不会改变。STMn 输出脚的初始值通过 STMnC1 寄存器的 STnOC 位

设置取得。注意，由 STnIO1 和 STnIO0 位得到的输出电平必须与通过 STnOC 位设置的初始值不同，否则当比较匹配发生时，STMn 输出脚将不会发生变化。在 STMn 输出脚改变状态后，通过 STnON 位由低到高电平的转换复位至初始值。在 PWM 输出模式，STnIO1 和 STnIO0 决定比较匹配条件发生时怎样改变 STMn 输出脚的状态。PWM 输出功能通过这两位的变化进行更新。仅在 STMn 关闭时改变 STnO1 和 STnIO0 位的值是很有必要的。若在 STMn 运行时改变 STnIO1 和 STnIO0 的值，PWM 输出的值将无法预料。

Bit 3 **STnOC**: STMn 输出脚 STPn 输出控制位

比较匹配输出模式

0: 初始低

1: 初始高

PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式

0: 低有效

1: 高有效

这是 STMn 输出脚输出控制位。它取决于 STMn 此时正运行于比较匹配输出模式还是 PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式。若 STMn 处于定时 / 计数器模式，则其无效。在比较匹配输出模式时，比较匹配发生前其决定 STMn 输出脚 STPn 的逻辑电平值。在 PWM 输出模式时，其决定 PWM 信号是高有效还是低有效。在单脉冲输出模式，其决定 STnON 位由低变高时 STMn 输出脚的逻辑电平。

Bit 2 **STnPOL**: STPn 输出极性控制位

0: 同相

1: 反相

此位控制 STPn 输出脚的极性。此位为高时 STMn 输出脚反相，为低时 STMn 输出脚同相。若 STMn 处于定时 / 计数器模式时其无效。

Bit 1 **STnDPX**: STMn PWM 周期 / 占空比控制位

0: CCRP – 周期; CCRA – 占空比

1: CCRP – 占空比; CCRA – 周期

此位决定 CCRA 与 CCRP 寄存器哪个被用于 PWM 波形的周期和占空比控制。

Bit 0 **STnCCLR**: 选择 STMn 计数器清零条件位

0: STMn 比较器 P 匹配

1: STMn 比较器 A 匹配

此位用于选择清除计数器的方法。标准型 TM 包括两个比较器 - 比较器 A 和比较器 P。这两个比较器每个都可以用作清除内部计数器。STnCCLR 位设为高，计数器在比较器 A 比较匹配发生时被清除；此位设为低，计数器在比较器 P 比较匹配发生或计数器溢出时被清除。计数器溢出清除的方法仅在 CCRP 被清除为 0 时才能生效。STnCCLR 位在 PWM 输出或单脉冲输出模式时未使用。

● STMnRP 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0**: STMn CCRP 8-bit 寄存器，与 STMn 计数器 bit 15~bit 8 比较

比较器 P 匹配周期 =

0: 65536 个 STMn 时钟周期

1~255: 256×(1~255) 个 STMn 时钟周期

此八位设定内部 CCRP 8-bit 寄存器的值，然后与内部计数器的高八位进行比较。如果 STnCCLR 位设为 0 时，此比较结果可用于清除内部计数器。STnCCLR 位设为低，CCRP 比较匹配结果将重置内部计数器。由于 CCRP 只与计数器高八位比较，比较结果是 256 时钟周期的倍数。CCRP 被清零时，实际上会使得计数器在最大值溢出。

标准型 TM 工作模式

标准型 TM 有四种工作模式，即比较匹配输出模式，PWM 输出模式，单脉冲输出模式或定时 / 计数器模式。通过设置 STMnC1 寄存器的 STnM1 和 STnM0 位选择任意模式。

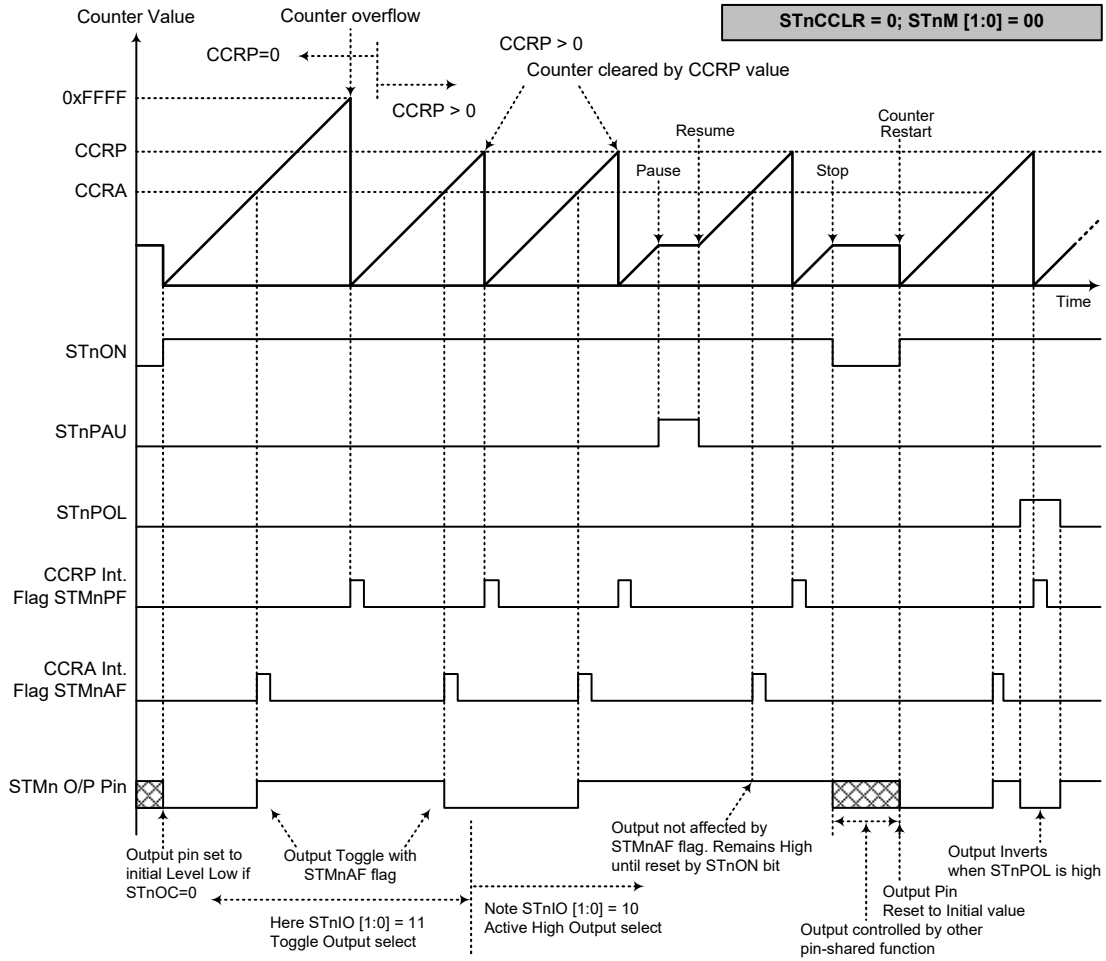
比较匹配输出模式

为使 TM 工作在此模式，STMnC1 寄存器中的 STnM1 和 STnM0 位需要设置为“00”。当工作在该模式，一旦计数器使能并开始计数，有三种方法来清零，分别是：计数器溢出，比较器 A 比较匹配发生和比较器 P 比较匹配发生。当 STnCCLR 位为低，有两种方法清除计数器。一种是比较器 P 比较匹配发生，另一种是 CCRP 所有位设置为零并使得计数器溢出。此时，比较器 A 和比较器 P 的请求标志位 STMnAF 和 STMnPF 将分别置位。

如果 STMnC1 寄存器的 STnCCLR 位设置为高，当比较器 A 比较匹配发生时计数器被清零。此时，即使 CCRP 寄存器的值小于 CCRA 寄存器的值，仅产生 STMnAF 中断请求标志。所以当 STnCCLR 为高时，不会产生 STMnPF 中断请求标志。在比较匹配输出模式下，CCRA 不能设为“0”。

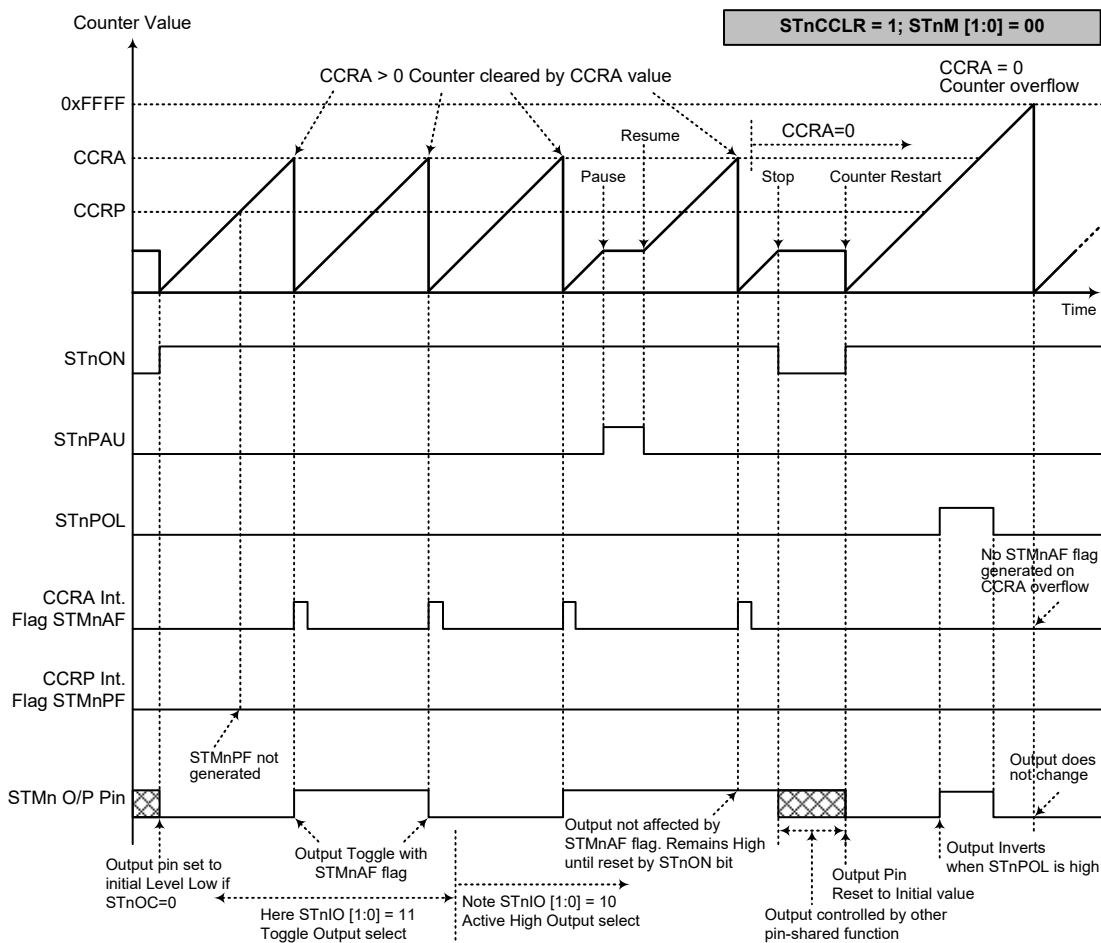
若 CCRA 位被清零，当计数器的值达到 16 位最大值 FFFFH 时，计数器溢出，但此时不会产生 STMnAF 请求标志。

正如该模式名所言，当比较匹配发生后，TM 输出脚状态改变。当比较器 A 比较匹配发生后 STMnAF 标志产生时，TM 输出脚状态改变。比较器 P 比较匹配发生时产生的 STMPF 标志不影响 TM 输出脚。TM 输出脚状态改变方式由 STMnC1 寄存器中 STnIO1 和 STnIO0 位决定。当比较器 A 比较匹配发生时，STnIO1 和 STnIO0 位决定 TM 输出脚输出高，低或翻转当前状态。，在 STnON 位由低到高电平的变化后，STMn 输出脚初始状态为 STnOC 位所指定的电平。注意，若 STnIO1 和 STnIO0 位同时为 0 时，引脚输出不变。



比较匹配输出模式 – STnCCLR=0

- 注：1. STnCCLR=0，比较器 P 匹配将清除计数器
2. STMn 输出脚仅由 STMnAF 标志位控制
3. 在 STnON 上升沿 TM 输出脚复位至初始值
4. n=0~2



比较匹配输出模式 – STnCCLR=1

- 注：1. STnCCLR=1，比较器 A 匹配将清除计数器
2. STMn 输出脚仅由 STMnAF 标志位控制
3. 在 STnON 上升沿 TM 输出脚复位至初始值
4. 当 STnCCLR=1 时，不会产生 STMnPF 标志位
5. n=0~2

定时 / 计数器模式

为使 STMn 工作在此模式，STMnC1 寄存器中的 STnM1 和 STnM0 位需要设置为“11”。定时 / 计数器模式与比较输出模式操作方式相同，并产生同样的中断请求标志。不同的是，在定时 / 计数器模式下 STMn 输出脚未使用。因此，比较匹配输出模式中的描述和时序图可以适用于此功能。该模式中未使用的 STMn 输出脚用作普通 I/O 脚或其它功能。

PWM 输出模式

为使 STMn 工作在此模式，STMnC1 寄存器中的 STnM1 和 STnM0 位需要设置为“10”，且 STnIO1 和 STnIO0 位也需要设置为“10”。STMn 的 PWM 功能在马达控制，加热控制，照明控制等方面十分有用。给 STMn 输出脚提供一个频率固定但占空比可调的信号，将产生一个有效值等于 DC 均方根的 AC 方波。

由于 PWM 波形的周期和占空比可调，其波形的选择就较为灵活。在 PWM 输出模式中，STCCLR 位不影响 PWM 周期。CCRA 和 CCRP 寄存器决定 PWM 波形，一个用来清除内部计数器并控制 PWM 波形的频率，另一个用来控制占空比。哪个寄存器控制频率或占空比取决于 STMnC1 寄存器的 STnDPX 位。所以 PWM 波形由 CCRA 和 CCRP 寄存器共同决定。

当比较器 A 或比较器 P 比较匹配发生时，将产生 CCRA 或 CCRP 中断标志。STMnC1 寄存器中的 STnOC 位决定 PWM 波形的极性，STnIO1 和 STnIO0 位使能 PWM 输出或将 TM 输出脚置为逻辑高或逻辑低。STnPOL 位对 PWM 输出波形的极性取反。

• 16-bit STMn, PWM 输出模式，边沿对齐模式，STnDPX=0

CCRP	1~255	0
Period	CCRP×256	65536
Duty	CCRA	

若 $f_{SYS}=16\text{MHz}$ ，STMn 时钟源选择 $f_{SYS}/4$ ，CCRP=2，CCRA=128，

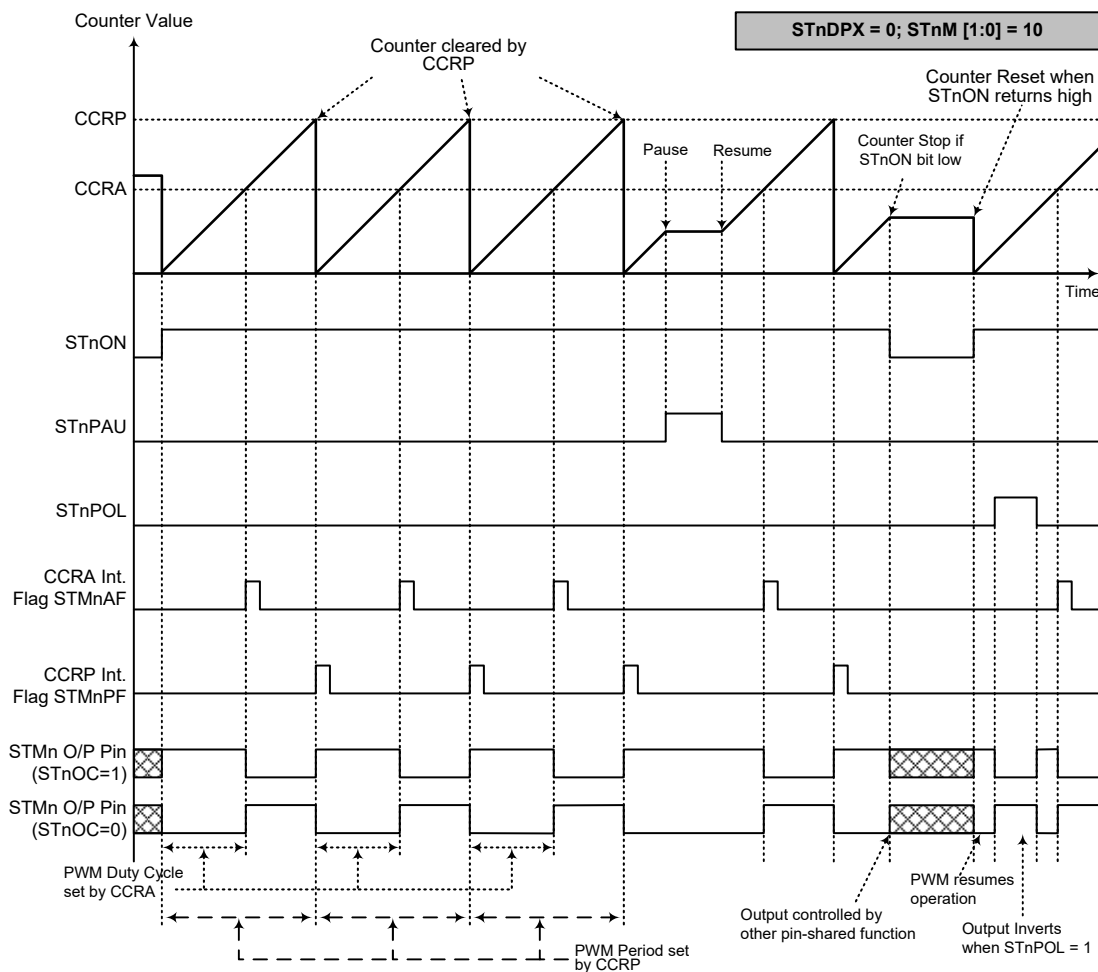
STMn PWM 输出频率 = $(f_{SYS}/4)/(2 \times 256) = f_{SYS}/2048 = 8\text{kHz}$ ，duty = $128/(2 \times 256) = 25\%$

若由 CCRA 寄存器定义的 Duty 值等于或大于 Period 值，PWM 输出占空比为 100%

• 16-bit STMn, PWM 输出模式，边沿对齐模式，STnDPX=1

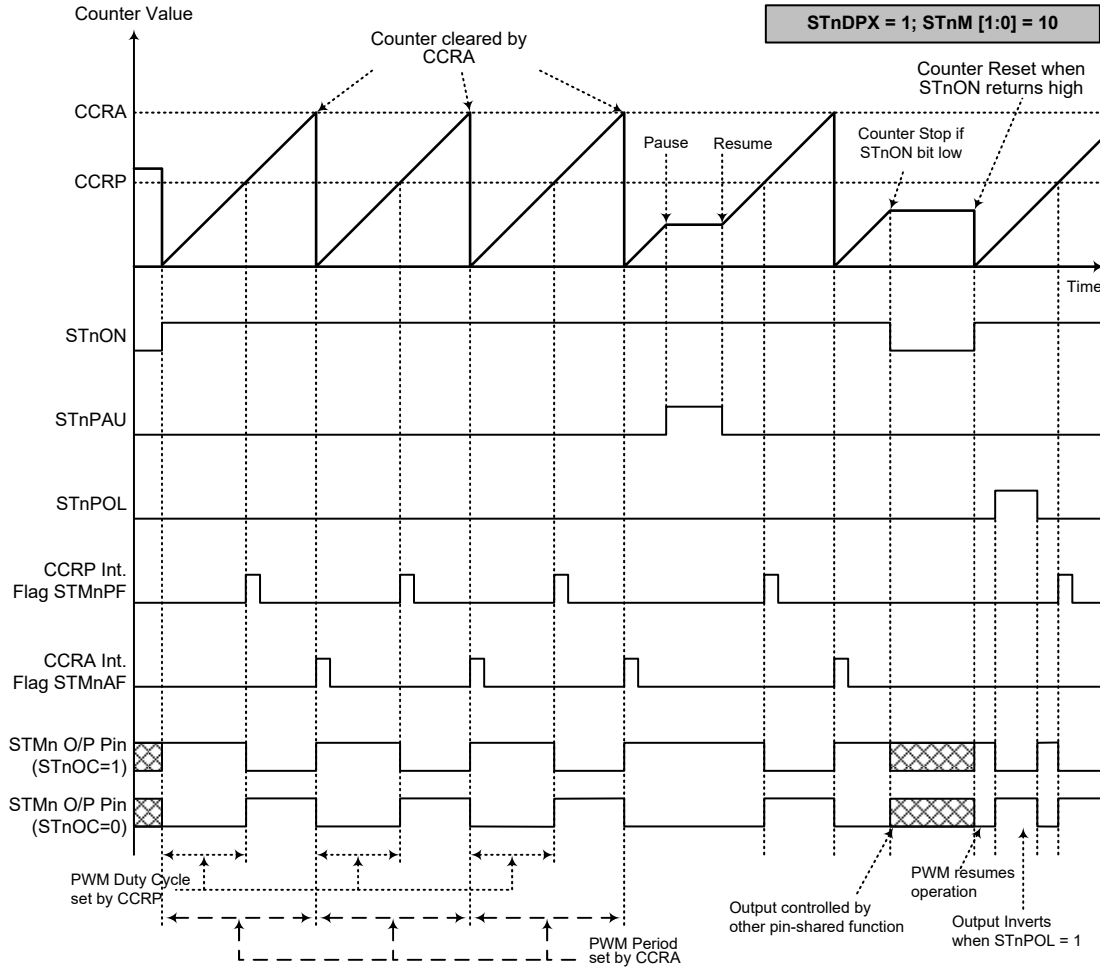
CCRP	1~255	0
Period	CCRA	
Duty	CCRP×256	65536

PWM 的输出周期由 CCRA 寄存器的值与 STM 的时钟共同决定，PWM 的占空比由 CCRP×256 (除了 CCRP 为“0”外) 的值决定。



PWM 输出模式 – STnDPX=0

- 注：1. STnDPX=0，CCRP 清除计数器
2. 计数器清零并设置 PWM 周期
3. 当 STnIO[1:0]=00 或 01，PWM 功能不变
4. STnCCLR 位不影响 PWM 操作
5. n=0~2



PWM 输出模式 – STnDPX=1

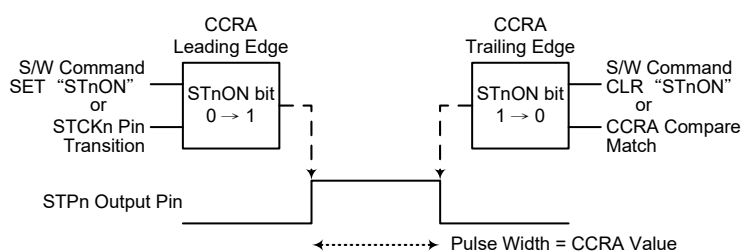
- 注：1. STnDPX=1，CCRA 清除计数器
2. 计数器清零并设置 PWM 周期
3. 当 STnIO[1:0]=00 或 01，PWM 功能不变
4. STnCCLR 位不影响 PWM 操作
5. n=0~2

单脉冲输出模式

为使 TM 工作在此模式，STMnC1 寄存器中的 STnM1 和 STnM0 位需要设置为“10”，同时 STnIO1 和 STnIO0 位需要设置为“11”。正如模式名所言，单脉冲输出模式，在 STMn 输出脚将产生一个脉冲输出。

通过应用程序控制 STnON 位由低到高的转变来触发脉冲前沿输出。而处于单脉冲输出模式时，STnON 位可在 STnCK 脚发生有效边沿跳转时自动由低转变为高，进而开始单脉冲输出。当 STnON 位转变为高电平时，计数器将开始运行，并产生脉冲前沿。当脉冲有效时 STnON 位保持高电平。通过应用程序使 STnON 位清零或比较器 A 比较匹配发生时，产生脉冲后沿。

然而，比较器 A 比较匹配发生时，会自动清除 STnON 位并产生单脉冲输出边沿跳变。CCRA 的值通过这种方式控制脉冲宽度。比较器 A 比较匹配发生时，也会产生 STMn 中断。STnON 位在计数器重启时会发生由低到高的转变，此时计数器才复位至零。在单脉冲输出模式中，CCRP 寄存器，STnCCLR 和 STnDPX 位未使用。



单脉冲产生示意图

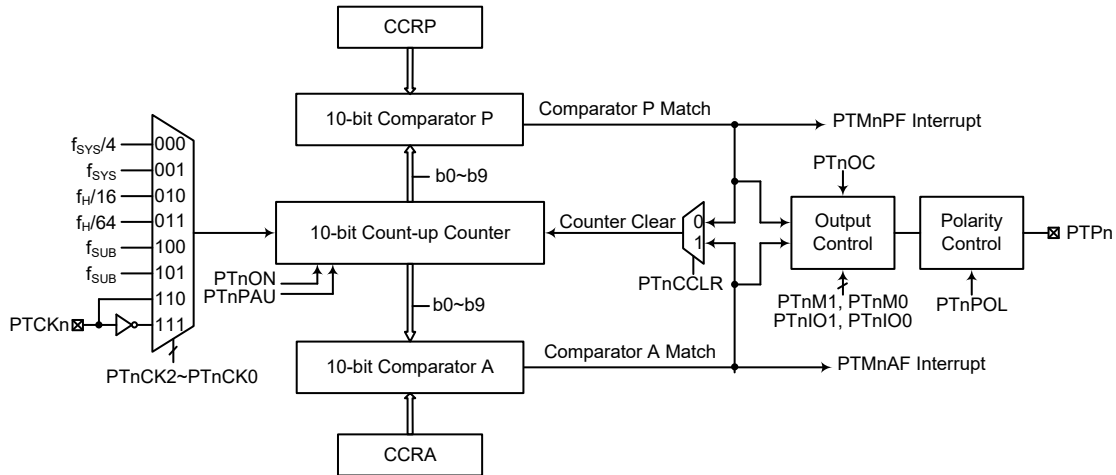


- 注：1. 通过 CCRA 匹配停止计数器
2. CCRP 未使用
3. 通过 STCKn 脚或设置 STnON 位为高来触发脉冲
4. STCKn 脚有效沿会自动置高位 STnON
5. 单脉冲输出模式中，STnIO[1:0] 需置为“11”，且不能更改
6. n=0~2

周期型 TM – PTM

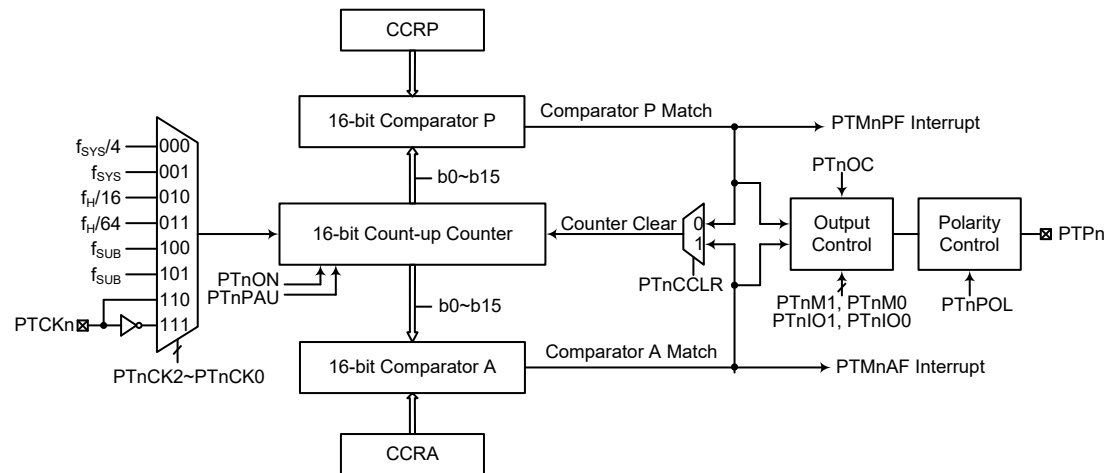
周期型 TM 包括 4 种工作模式，即比较匹配输出、定时 / 事件计数器、单脉冲输出和 PWM 输出模式。周期型 TM 由一个外部输入脚控制并驱动一个外部输出脚。

PTM 核心	PTM 输入引脚	PTM 输出引脚
10-bit PTM (PTM0, PTM1)	PTCK0 PTCK1	PTP0 PTP1
16-bit PTM (PTM2, PTM3)	PTCK2 PTCK3	PTP2 PTP3



注：PTMn 外部引脚与其它功能共用，因此在使用 PTMn 之前应该合理配置相应引脚共用功能选择寄存器以选择所需的 PTMn 引脚功能。

10-bit 周期型 TM 方框图 (n=0~1)



注：PTMn 外部引脚与其它功能共用，因此在使用 PTMn 之前应该合理配置相应引脚共用功能选择寄存器以选择所需的 PTMn 引脚功能。

16-bit 周期型 TM 方框图 (n=2~3)

周期型 TM 操作

周期型 TM 的核心是一个由用户选择的内部或外部时钟源驱动的 10-/16-bit 向上计数器，它还包括两个内部比较器即比较器 A 和比较器 P。这两个比较器将计数器的值与 CCRP 和 CCRA 寄存器中的 10 或 16 位的值进行比较。

通过应用程序改变 10-/16-bit 计数器值的唯一方法是使 PTnON 位发生上升沿跳变清除计数器。此外，计数器溢出或比较匹配也会自动清除计数器。上述条件发生时，通常情况会产生 PTM 中断信号。周期型 TM 可工作在不同的模式，可由包括来自输入脚的不同时钟源驱动，也可以控制输出脚。所有工作模式的设置都是通过设置相关寄存器来实现的。

周期型 TM 寄存器描述

周期型 TM 的所有操作由一系列寄存器控制。一对只读寄存器用来存放 10-/16-bit 计数器的值，两对读 / 写寄存器存放 10-/16-bit CCRA 和 CCRP 的值。剩下两个控制寄存器用来设置不同的操作和工作模式。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
PTMnC0	PTnPAU	PTnCK2	PTnCK1	PTnCK0	PTnON	—	—	—
PTMnC1	PTnM1	PTnM0	PTnIO1	PTnIO0	PTnOC	PTnPOL	D1	PTnCCCLR
PTMnDL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnDH	—	—	—	—	—	—	D9	D8
PTMnAL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnAH	—	—	—	—	—	—	D9	D8
PTMnRPL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnRPH	—	—	—	—	—	—	D9	D8

10-bit 周期型 TM 寄存器列表 (n=0~1)

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
PTMnC0	PTnPAU	PTnCK2	PTnCK1	PTnCK0	PTnON	—	—	—
PTMnC1	PTnM1	PTnM0	PTnIO1	PTnIO0	PTnOC	PTnPOL	D1	PTnCCCLR
PTMnDL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnDH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
PTMnAL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnAH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
PTMnRPL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
PTMnRPH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8

16-bit 周期型 TM 寄存器列表 (n=2~3)

• PTMnDL 寄存器 (n=0~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R	R	R	R	R	R	R	R
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** PTMn 计数器低字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 10-/16-bit 计数器 bit 7 ~ bit 0

• PTMnDH 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	D9	D8
R/W	—	—	—	—	—	—	R	R
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **D9~D8**: PTMn 计数器高字节寄存器 bit 1 ~ bit 0
PTMn 10-bit 计数器 bit 9 ~ bit 8

• PTMnDH 寄存器 (n=2~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R	R	R	R	R	R	R	R
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8**: PTMn 计数器高字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 16-bit 计数器 bit 15 ~ bit 8

• PTMnAL 寄存器 (n=0~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0**: PTMn CCRA 低字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 10-/16-bit CCRA bit 7 ~ bit 0

• PTMnAH 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	D9	D8
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义，读为“0”

Bit 1~0 **D9~D8**: PTMn CCRA 高字节寄存器 bit 1 ~ bit 0
PTMn 10-bit CCRA bit 9 ~ bit 8

• PTMnAH 寄存器 (n=2~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8**: PTMn CCRA 高字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 16-bit CCRA bit 15 ~ bit 8

● PTMnRPL 寄存器 (n=0~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** PTMn CCRP 低字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 10-/16-bit CCRP bit 7 ~ bit 0

● PTMnRPH 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	D9	D8
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义, 读为 “0”
Bit 1~0 **D9~D8:** PTMn CCRP 高字节寄存器 bit 1 ~ bit 0
PTMn 10-bit CCRP bit 9 ~ bit 8

● PTMnRPH 寄存器 (n=2~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8:** PTMn CCRP 高字节寄存器 bit 7 ~ bit 0
PTMn 16-bit CCRP bit 15 ~ bit 8

● PTMnC0 寄存器 (n=0~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PTnPAU	PTnCK2	PTnCK1	PTnCK0	PTnON	—	—	—
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	—	—	—
POR	0	0	0	0	0	—	—	—

Bit 7 **PTnPAU:** PTMn 计数器暂停控制位
0: 运行
1: 暂停

通过设置此位为高可使计数器暂停, 清零此位恢复正常计数器操作。当处于暂停条件时, PTMn 保持上电状态并继续耗电。当此位由低到高转变时, 计数器将保留其剩余值, 直到此位再次改变为低电平, 并从此值开始继续计数。

Bit 6~4 **PTnCK2~PTnCK0:** 选择 PTMn 计数时钟位
000: $f_{SYS}/4$
001: f_{SYS}
010: $f_H/16$
011: $f_H/64$
100: f_{SUB}
101: f_{SUB}
110: PTCKn 上升沿
111: PTCKn 下降沿

此三位用于选择 PTMn 的时钟源。外部引脚时钟源能被选择在上升沿或下降沿有效。 f_{SYS} 是系统时钟, f_H 和 f_{SUB} 是其它的内部时钟源, 细节方面请参考振荡器章节。

- Bit 3 **PTnON**: PTMn 计数器 On/Off 控制位
 0: Off
 1: On
 此位控制 PTMn 的总开关功能。设置此位为高则使能计数器使其运行，清零此位则除能 PTMn。清零此位将停止计数器并关闭 PTMn 减少耗电。当此位经由低到高转变时，内部计数器将复位清零；当此位经由高到低转换时，内部计数器将保持其剩余值，直到此位再次改变为高电平。
 若 PTMn 处于比较匹配输出模式、PWM 输出模式或单脉冲输出模式时，当 PTnON 位经由低到高转换时，PTMn 输出脚将复位至 PTnOC 位指定的初始值。
- Bit 2~0 未定义，读为“0”

● PTMnC1 寄存器 (n=0~3)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PTnM1	PTnM0	PTnIO1	PTnIO0	PTnOC	PTnPOL	D1	PTnCCCLR
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7~6 **PTnM1~PTnM0**: 选择 PTMn 工作模式位
 00: 比较匹配输出模式
 01: 未定义
 10: PWM 输出模式或单脉冲输出模式
 11: 定时 / 计数器模式
 这两位设置 PTMn 需要的工作模式。为了确保操作可靠，PTMn 应在 PTnM1 和 PTnM0 位有任何改变前先关掉。在定时 / 计数器模式，PTMn 输出脚状态未定义。
- Bit 5~4 **PTnIO1~PTnIO0**: 选择 PTMn 外部引脚 (PTPn 或 PTnCK) 功能位
 比较匹配输出模式
 00: 无变化
 01: 输出低
 10: 输出高
 11: 输出翻转
 PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式
 00: PWM 输出无效状态
 01: PWM 输出有效状态
 10: PWM 输出
 11: 单脉冲输出
 定时 / 计数器模式
 未使用
 此两位用于决定在一定条件达到时 PTMn 外部引脚如何改变状态。这两位值的选择取决于 PTMn 运行在哪种模式下。
 在比较匹配输出模式下，PTnIO1 和 PTnIO0 位决定当从比较器 A 比较匹配输出发生时 PTMn 输出脚如何改变状态。当从比较器 A 比较匹配输出发生时 PTMn 输出脚能设为切换高、切换低或翻转当前状态。若此两位同时为 0 时，这个输出将不会改变。PTMn 输出脚的初始值通过 PTMnC1 寄存器的 PTnOC 位设置取得。注意，由 PTnIO1 和 PTnIO0 位得到的输出电平必须与通过 PTnOC 位设置的初始值不同，否则当比较匹配发生时，PTMn 输出脚将不会发生变化。在 PTMn 输出脚改变状态后，通过 PTnON 位由低到高电平的转换复位至初始值。
 在 PWM 输出模式，PTnIO1 和 PTnIO0 用于决定比较匹配条件发生时怎样改变 PTMn 输出脚的状态。PWM 输出功能通过这两位的变化进行更新。仅在 PTM 关闭时改变 PTnIO1 和 PTnIO0 位的值是很有必要的。若在 PTMn 运行时改变 PTnIO1 和 PTnIO0 的值，PWM 输出的值是无法预料的。
- Bit 3 **PTnOC**: PTMn PTPn 输出控制位
 比较匹配输出模式
 0: 初始低
 1: 初始高

PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式

0: 低有效

1: 高有效

这是 PTM 输出脚输出控制位。它取决于 PTMn 此时正运行于比较匹配输出模式还是 PWM 输出模式 / 单脉冲输出模式。若 PTMn 处于定时 / 计数器模式，则其无效。在比较匹配输出模式时，比较匹配发生前其决定 PTMn 输出脚的逻辑电平值。在 PWM 输出模式时，其决定 PWM 信号是高有效还是低有效。在单脉冲输出模式，其决定 PTnON 位由低变高时 PTMn 输出脚的逻辑电平。

Bit 2 **PTnPOL:** PTMn PTPn 输出极性控制位

0: 同相

1: 反相

此位控制 PTP 输出脚的极性。此位为高时 PTMn 输出脚反相，为低时 PTMn 输出脚同相。若 PTMn 处于定时 / 计数器模式时其不受影响。

Bit 1 **D1:** 保留位，需设为 0

Bit 0 **PTnCCLR:** 选择 PTMn 计数器清零条件位

0: PTM 比较器 P 匹配

1: PTM 比较器 A 匹配

此位用于选择清除计数器的方法。周期型 TM 包括两个比较器 – 比较器 A 和比较器 P，两者都可以用作清除内部计数器。PTnCCLR 位设为高，计数器在比较器 A 比较匹配发生时被清除；此位设为低，计数器在比较器 P 比较匹配发生或计数器溢出时被清除。计数器溢出清除的方法仅在 CCRP 被清除为 0 时才能生效。PTnCCLR 位在 PWM 输出或单脉冲输出模式时未使用。

周期型 TM 工作模式

周期型 TM 有四种工作模式，即比较匹配输出模式、PWM 输出模式、单脉冲输出模式或定时 / 计数器模式。通过设置 PTMnC1 寄存器的 PTnM1 和 PTnM0 位选择任意模式。

比较匹配输出模式

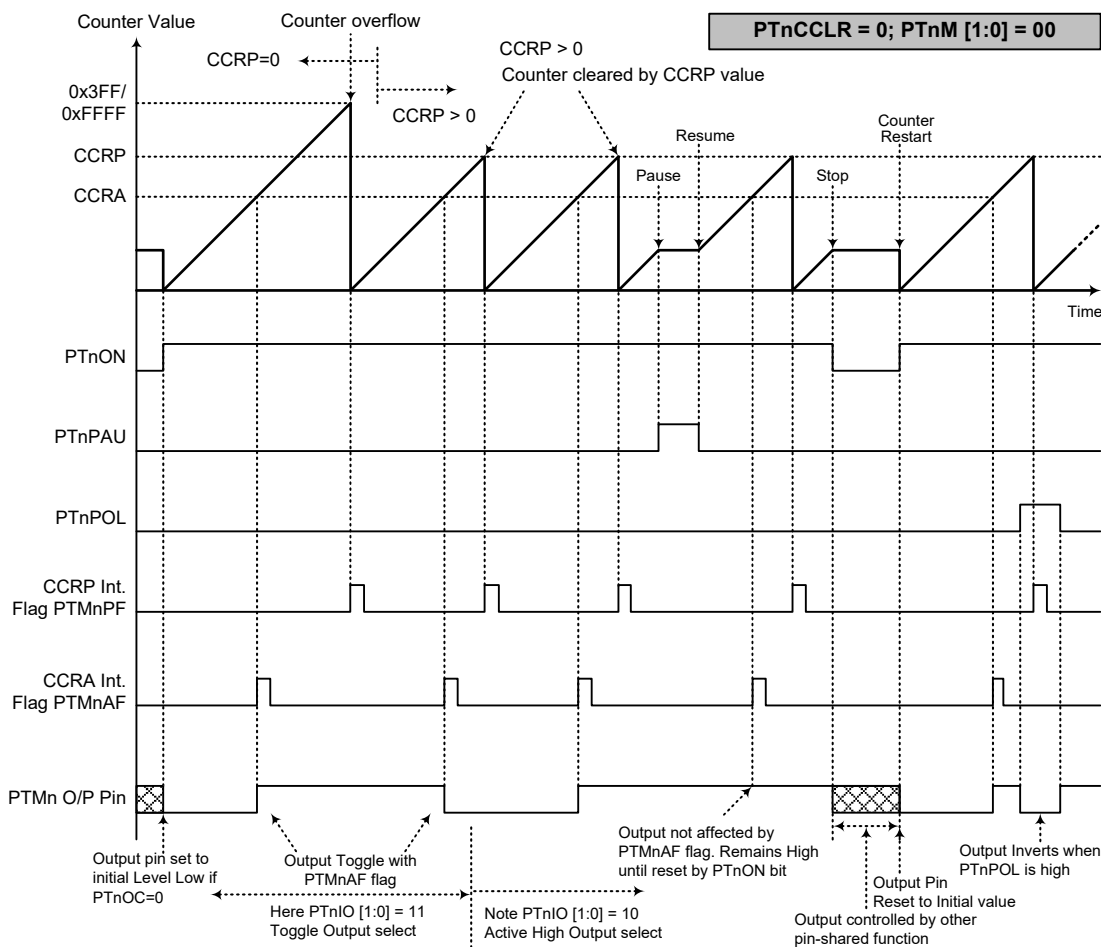
为使 PTMn 工作在此模式，PTMnC1 寄存器中的 PTnM1 和 PTnM0 位需要设置为“00”。当工作在该模式，一旦计数器使能并开始计数，有三种方法来清零，分别是：计数器溢出，比较器 A 比较匹配发生和比较器 P 比较匹配发生。

当 PTnCCLR 位为低，有两种方法清除计数器。一种是比较器 P 比较匹配发生，另一种是 CCRP 所有位设置为零并使得计数器溢出。此时，比较器 A 和比较器 P 的请求标志位 PTMnAF 和 PTMnPF 将分别置起。

如果 PTMnC1 寄存器的 PTnCCLR 位设置为高，当比较器 A 比较匹配发生时计数器被清零。此时，即使 CCRP 寄存器的值小于 CCRA 寄存器的值，仅 PTMnAF 中断请求标志产生。所以当 PTnCCLR 为高时，不会产生 PTMnPF 中断请求标志。在比较匹配输出模式中，CCRA 寄存器值不能设为“0”。

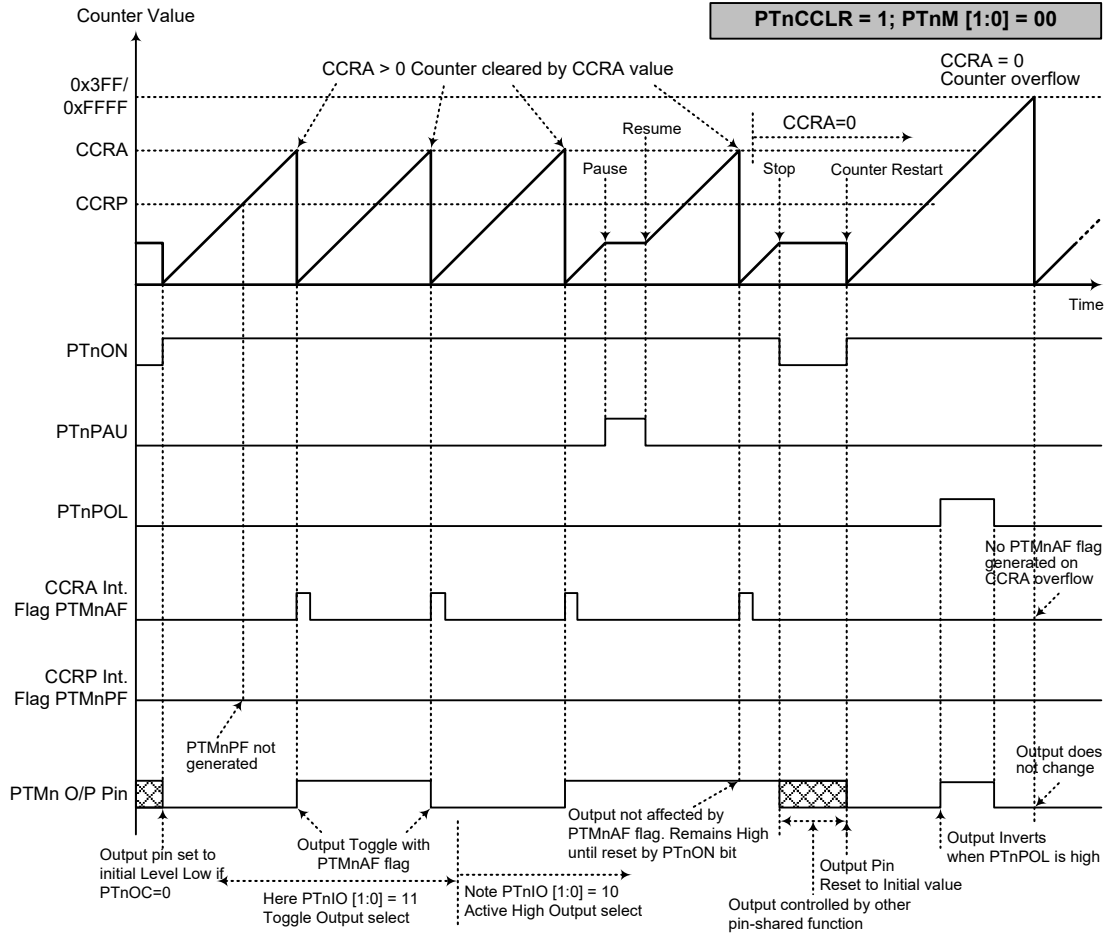
若 CCRA 全部清零，则计数器的值达到 10 位最大值 3FFH 时或 16 位最大值 FFFFH 时将溢出，但并不产生 PTMnAF 中断请求标志位。

正如该模式名所言，当比较匹配发生后，PTM 输出脚状态改变。当比较器 A 比较匹配发生后 PTMnAF 中断请求标志产生时，PTM 输出脚状态改变。比较器 P 比较匹配发生时产生的 PTMnPF 标志不影响 PTM 输出脚。PTM 输出脚状态改变方式由 PTMnC1 寄存器中 PTnIO1 和 PTnIO0 位决定。当比较器 A 比较匹配发生时，PTnIO1 和 PTnIO0 位决定 PTM 输出脚输出高，低或翻转当前状态。在 PTnON 位由低到高后，PTMn 输出脚初始状态为 PTnOC 位所指定的电平。注意，若 PTnIO1 和 PTnIO0 位同时为 0 时，引脚输出不变。



比较匹配输出模式 – PTnCCLR=0

- 注：1. PTnCCLR=0，比较器 P 匹配将清除计数器
2. PTMn 输出脚仅由 PTMnAF 标志位控制
3. 在 PTnON 上升沿 PTMn 输出脚复位至初始值
4. 10-bit PTM 最大计数器值为 0x3FF，16-bit PTM 最大计数器值为 0xFFFF
5. 对于 10-bit PTM，n=0~1，对于 16-bit PTM，n=2~3



比较匹配输出模式 – PTnCCLR=1

- 注：1. PTnCCLR=1，比较器 A 匹配将清除计数器
2. PTMn 输出脚仅由 PTMnAF 标志位控制
3. 在 PTnON 上升沿 PTM 输出脚复位至初始值
4. 当 PTnCCLR=1 时，不会产生 PTMnPF 标志
5. 10-bit PTM 最大计数器值为 0x3FF，16-bit PTM 最大计数器值为 0xFFFF
6. 对于 10-bit PTM，n=0~1，对于 16-bit PTM，n=2~3

定时 / 计数器模式

为使 PTMn 工作在此模式，PTMnC1 寄存器中的 PTnM1 和 PTnM0 位需要设置为“11”。定时 / 计数器模式与比较输出模式操作方式相同，并产生同样的中断请求标志。不同的是，在定时 / 计数器模式下 PTMn 输出脚未使用。因此，比较匹配输出模式中的描述和时序图可以适用于此功能。

PWM 输出模式

为使 PTMn 工作在此模式，PTMnC1 寄存器中的 PTnM1 和 PTnM0 位需要设置为“10”且 PTnIO1 和 PTnIO0 位需要设置为“10”。PTMn 的 PWM 功能在马达控制，加热控制，照明控制等方面十分有用。给 PTMn 输出脚提供一个频率固定但占空比可调的信号，将产生一个有效值等于 DC 均方根的 AC 方波。

由于 PWM 波形的周期和占空比可调，其波形的选择就较为灵活。在 PWM 输出模式中，PTnCCLR 位对 PWM 周期无影响。CCRP 和 CCRA 寄存器都用于控制 PWM 方波。CCRP 寄存器通过清除内部计数从而控制 PWM 周期，CCRA 寄存器设置 PWM 的占空比。PWM 波形的周期和占空比由 CCRP 和 CCRA 寄存器的值控制。

当比较器 A 或比较器 P 比较匹配发生时，CCRA 和 CCRP 中断标志位分别产生。PTMnC1 寄存器的 PTnOC 位选择 PWM 波形的极性，PTnIO1 和 PTnIO0 位使能 PWM 输出或强制 TM 输出脚为高电平或低电平。PTnPOL 位用于 PWM 输出波形的极性反相控制。

● 10-bit PTM, PWM 输出模式，边沿对齐模式

CCRP	1~1023	0
Period	1~1023	1024
Duty	CCRA	

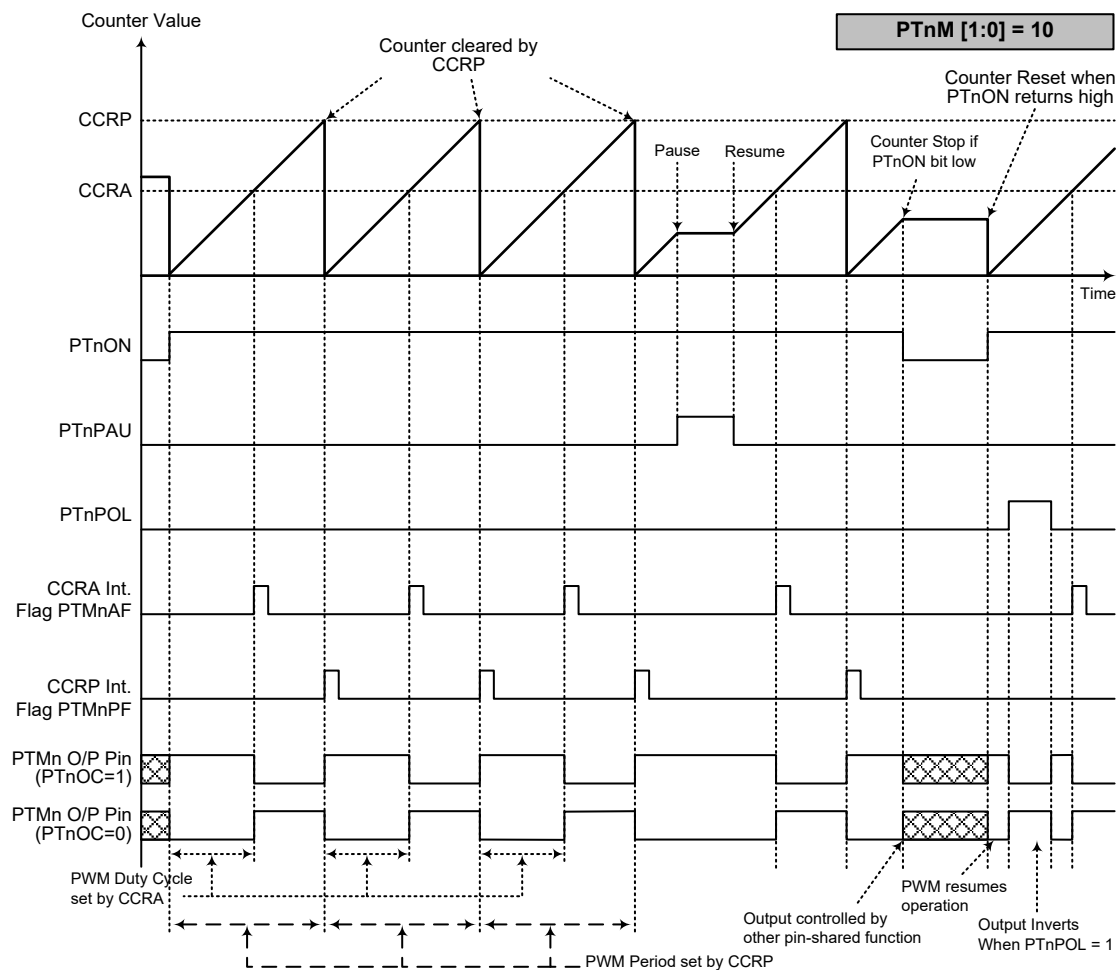
● 16-bit PTM, PWM 输出模式，边沿对齐模式

CCRP	1~65535	0
Period	1~65535	65536
Duty	CCRA	

若 $f_{SYS}=16\text{MHz}$ ，PTMn 时钟源选择 $f_{SYS}/4$ ，CCRP=512 且 CCRA=128，

PTMn PWM 输出频率 = $(f_{SYS}/4)/512=f_{SYS}/2048=8\text{kHz}$ ，duty=128/512=25%，

若由 CCRA 寄存器定义的 Duty 值等于或大于 Period 值，PWM 输出占空比为 100%。



PWM 输出模式

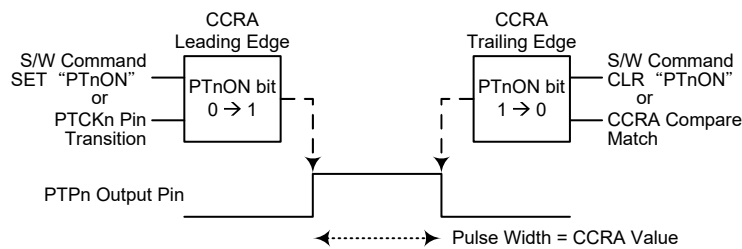
- 注：1. CCRP 清零计数器
2. 计数器清除并决定 PWM 周期
3. 当 PTnIO [1:0]=00 或 01，PWM 功能不变
4. PTnCCLR 位对 PWM 功能无影响
5. 对于 10-bit PTM，n=0~1，对于 16-bit PTM，n=2~3

单脉冲输出模式

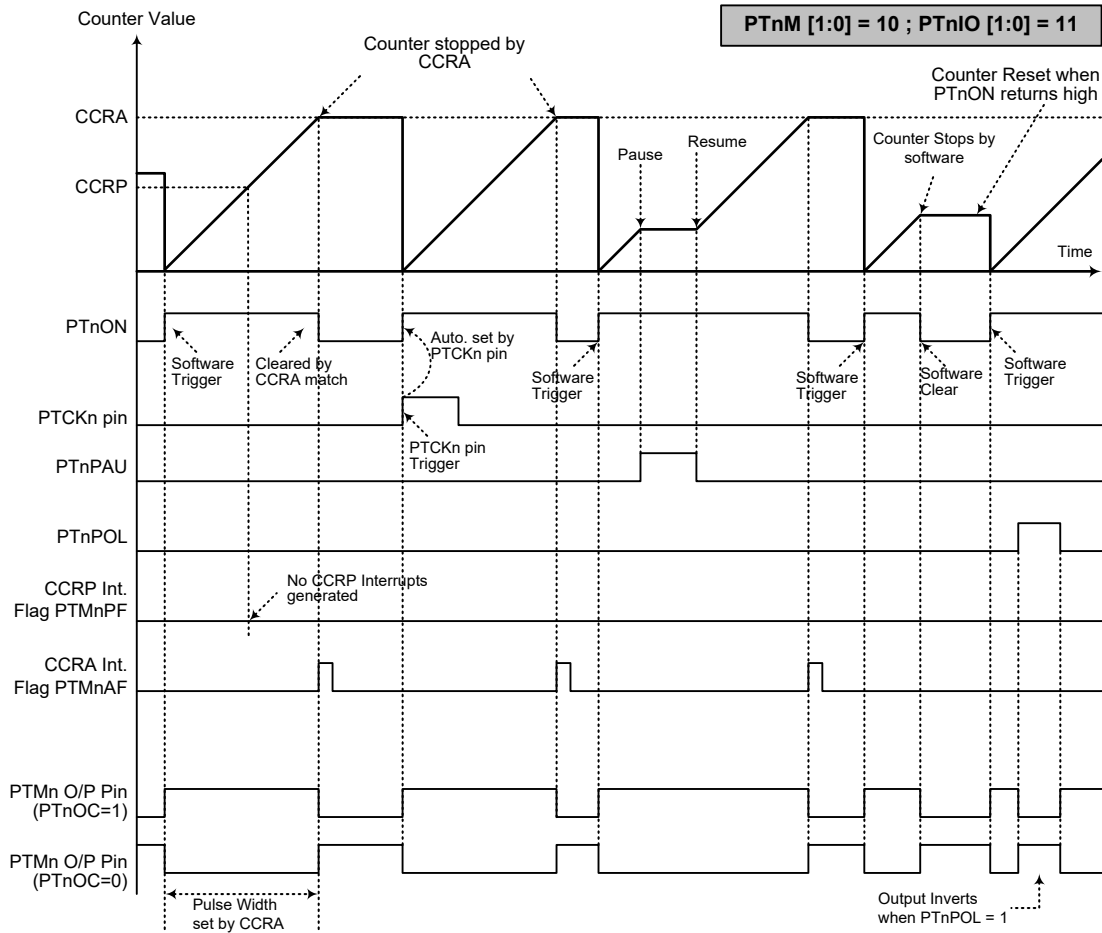
为使 PTMn 工作在此模式，PTMnC1 寄存器中的 PTnM1 和 PTnM0 位需要设置为“10”且 PTnIO1 和 PTnIO0 位需要设置为“11”。正如模式名所言，单脉冲输出模式，在 PTM 输出脚将产生一个脉冲输出。

通过应用程序控制 PTnON 位由低到高的转变来触发脉冲前沿输出。而处于单脉冲输出模式时，PTnON 位可由 PTCKn 脚自动由低转变为高，进而依次开始单脉冲输出。当 PTnON 位转变为高电平时，计数器将开始运行，并产生脉冲前沿。通过应用程序使 PTnON 位清零或比较器 A 比较匹配发生时，产生脉冲后沿。

而比较器 A 比较匹配发生时，会自动清除 PTnON 位并产生单脉冲输出边沿跳转。CCRA 的值通过这种方式控制脉冲宽度。比较器 A 比较匹配发生时，也会产生 PTMn 中断。PTnON 位在计数器重启时会发生由低到高的转变，此时计数器才复位至零。在单脉冲输出模式中，CCRP 寄存器和 PTnCCLR 位未使用。



单脉冲产生示意图



单脉冲输出模式

- 注：
1. 通过 CCRA 匹配停止计数器
 2. CCRP 未使用
 3. 通过 PTCKn 脚或设置 PTnON 位为高来触发脉冲
 4. PTCKn 脚有效沿会自动置位 PTnON
 5. 单脉冲输出模式中，PTnIO [1:0] 需置为“11”，且不能更改。
 6. 对于 10-bit PTM，n=0~1，对于 16-bit PTM，n=2~3

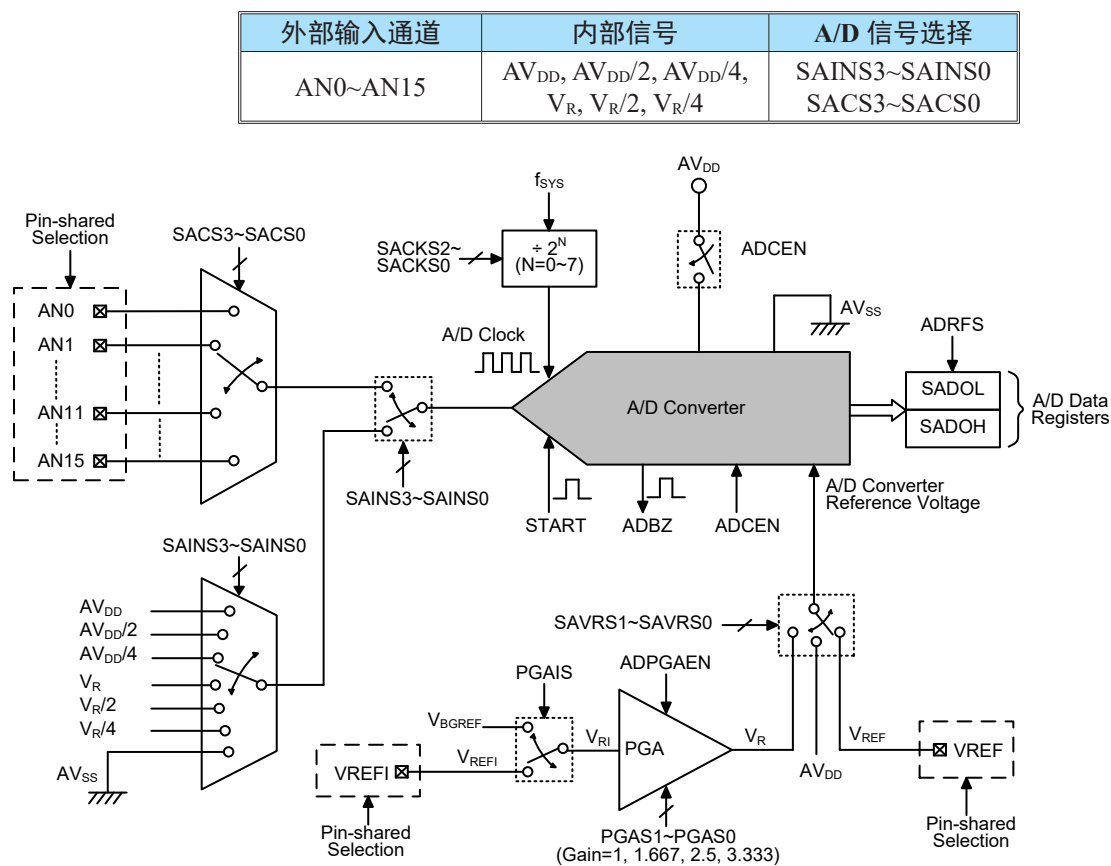
A/D 转换器

对于大多数电子系统而言，处理现实世界的模拟信号是共同的需求。为了完全由单片机来处理这些信号，首先需要通过 A/D 转换器将模拟信号转换成数字信号。将 A/D 转换器电路集成入单片机，可有效的减少外部器件，随之而来，具有降低成本和减少器件空间需求的优势。

A/D 转换器简介

该单片机包含了多通道的 A/D 转换器，它们可以直接接入外部模拟信号，如来自传感器或其它控制信号，并直接将这些信号转换成 12-bit 数字量。也可对内部模拟信号，如内部参考电压等进行 A/D 转换。选择转换外部或内部模拟信号由 SAINS3~SAINS0 位和 SACS3~SACS0 位共同控制。应注意的是，若通过 SAINS3~SAINS0 位选择内部模拟信号，则外部通道模拟输入将被自动关闭。关于 A/D 输入信号的更多详细信息请参见“A/D 转换器输入信号”章节。

下图显示了带温度传感器的 A/D 转换器的内部结构，以及相关的寄存器与控制位。



A/D 转换器结构

A/D 转换器寄存器介绍

A/D 转换器的所有操作由 6 个寄存器控制。一对只读寄存器用来存放 12-bit ADC 数据的值。剩下三个控制寄存器，即 SADC0, SADC1 和 SADC2 寄存器，用于设置 A/D 转换器的操作和控制功能。VBGRC 寄存器中的 VBGREN 位用于控制 bandgap 参考电压。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
SADOL (ADRFS=0)	D3	D2	D1	D0	—	—	—	—
SADOL (ADRFS=1)	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
SADOH (ADRFS=0)	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4
SADOH (ADRFS=1)	—	—	—	—	D11	D10	D9	D8
SADC0	START	ADBZ	ADCEN	ADRFS	SACS3	SACS2	SACS1	SACS0
SADC1	SAINS3	SAINS2	SAINS1	SAINS0	—	SACKS2	SACKS1	SACKS0
SADC2	ADPGAEN	—	—	PGAIS	SAVRS1	SAVRS0	PGAGS1	PGAGS0
VBGRC	—	—	—	—	—	—	—	VBGREN

A/D 转换器寄存器列表

A/D 转换器数据寄存器 – SADOL, SADOH

对于具有 12-Bit A/D 转换器的单片机，需要两个数据寄存器存放转换结果，一个高字节寄存器 SADOH 和一个低字节寄存器 SADOL。在 A/D 转换完毕后，单片机可以直接读取这些寄存器以获得转换结果。由于寄存器只使用了 16 位中的 12 位，其数据存储格式由 SADC0 寄存器的 ADRFS 位控制，如下表所示。D0~D11 是 A/D 转换数据结果位。未使用的位读为“0”。应注意若 A/D 转换器除能则 A/D 数据寄存器的内容将保持不变。

ADRFS	SADOH								SADOL							
	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0
0	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

A/D 转换器数据寄存器

A/D 转换器控制寄存器 – SADC0, SADC1, SADC2

寄存器 SADC0、SADC1 和 SADC2 用来控制 A/D 转换器的功能和操作。这些 8-bit 寄存器定义包括选择连接至内部 A/D 转换器的模拟通道，数字化数据格式，A/D 时钟源，并控制和监测 A/D 转换器的开始和转换忙状态。由于该单片机均只包含一个实际的模数转换硬件电路，因此外部或内部模拟输入中的每一个都需要分别被发送到转换器。寄存器 SADC1 的 SAINS 字段和寄存器 SADC0 的 SACS 字段用来决定模拟信号是来自外部或内部信号。A/D 转换器还包含了一个可编程增益放大器 PGA 用于产生 A/D 转换器内部参考电压。PGA 的所有操作受 SADC2 寄存器控制。

相关引脚共用功能选择位用来定义 I/O 端口中的哪些引脚为 A/D 转换器的模拟输入，哪些引脚不作为 A/D 转换输入。相应位设为高将选择 A/D 输入功能，清零将选择 I/O 或其它引脚共用功能。当引脚作为 A/D 输入时，其原来的 I/O 或其它引脚共用功能消失，此外，其内部上拉电阻也将自动断开。

● SADC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	START	ADBZ	ADCEN	ADRF5	SACS3	SACS2	SACS1	SACS0
R/W	R/W	R	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 **START**: 启动 A/D 转换位
0→1→0: 启动 A/D 转换
此位用于启动 A/D 转换过程。通常此位为低，但如果设为高再被清零，将启动 A/D 转换过程。
- Bit 6 **ADBZ**: A/D 转换忙标志位
0: A/D 转换结束或未开始转换
1: A/D 转换中
该只读标志位用于表明 A/D 转换过程是否完成。当 START 位由低变为高再变为低时，ADBZ 位为高，表明 A/D 转换已启动。A/D 转换结束后，此位被清零。
- Bit 5 **ADCEN**: A/D 转换器功能使能控制位
0: 除能
1: 使能
此位控制 A/D 内部功能。该位被置高将使能 A/D 转换器。如果该位设为低将关闭 A/D 转换器以降低功耗。当 A/D 转换器功能除能时，A/D 数据寄存器 ADRH 和 ADRL 的内容将保持不变。
- Bit 4 **ADRF5**: A/D 转换器数据格式控制位
0: A/D 转换器数据格式 → SADOH=D[11:4]; SADOL=D[3:0]
1: A/D 转换器数据格式 → SADOH=D[11:8]; SADOL=D[7:0]
此位控制存放在两个 A/D 数据寄存器中的 12-bit A/D 转换结果的格式。细节方面请参考 A/D 转换器数据寄存器章节。
- Bit 3~0 **SACS3~SACS0**: A/D 转换器外部模拟输入通道选择位
0000: AN0
0001: AN1
0010: AN2
0011: AN3
0100: AN4
0101: AN5
0110: AN6
0111: AN7
1000: AN8
1001: AN9
1010: AN10
1011: AN11
1100: AN12
1101: AN13
1110: AN14
1111: AN15

• SADC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SAINS3	SAINS2	SAINS1	SAINS0	—	SACKS2	SACKS1	SACKS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	—	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	—	0	0	0

Bit 7~4 **SAINS3~SAINS0**: A/D 转换器输入信号选择

0000: 外部来源 – 外部模拟通道输入, ANn

0001: 内部来源 – AV_{DD}

0010: 内部来源 – AV_{DD}/2

0011: 内部来源 – AV_{DD}/4

0100: 外部来源 – 外部模拟通道输入, ANn

0101: 内部来源 – PGA 输出 V_R

0110: 内部来源 – PGA 输出 V_R/2

0111: 内部来源 – PGA 输出 V_R/4

10xx: 内部来源 – 接地

11xx: 外部来源 – 外部模拟通道输入, ANn

当选择转换内部模拟信号, 无论 SACS 字段的值设定为多少, 外部通道信号输入将自动关闭。此举预防了外部通道输入与内部模拟信号连接从而导致的不可预期的后果。

Bit 3 未定义, 读为 “0”

Bit 2~0 **SACKS2~SACKS0**: A/D 转换器时钟源选择位

000: f_{SYS}

001: f_{SYS}/2

010: f_{SYS}/4

011: f_{SYS}/8

100: f_{SYS}/16

101: f_{SYS}/32

110: f_{SYS}/64

111: f_{SYS}/128

• SADC2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	ADPGAEN	—	—	PGAIS	SAVRS1	SAVRS0	PGAGS1	PGAGS0
R/W	R/W	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	—	—	0	0	0	0	0

Bit 7 **ADPGAEN**: PGA 使能控制

0: 除能

1: 使能

Bit 6~5 未定义, 读为 “0”

Bit 4 **PGAIS**: PGA 输入电压选择

0: 来自 VREFI 引脚

1: 来自内部参考电压 V_{BGREF}

当选择内部独立参考电压 V_{BGREF} 作为输入时, 外部 VREFI 引脚的参考电压输入会被自动断开。另外, 需通过设置 VBGRG 寄存器中的 VBGRN 位为高使能内部参考电压 V_{BGREF}。

Bit 3~2 **SAVRS1~SAVRS0**: A/D 转换器参考电压选择

00: 内部 A/D 转换器电源 AV_{DD}

01: 外部 VREF 引脚

1x: 内部 PGA 输出电压 V_R

该字段用于选择 A/D 转换器参考电压源。当选中内部参考电压源, 来自外部 VREF 引脚的参考电压将被自动关闭。

Bit 1~0 **PGAGS1~PGAGS0**: PGA 增益选择
 00: Gain=1
 01: Gain=1.667 ($V_{RI}=1.2V$ 时 $V_R=2V$)
 10: Gain=2.5 ($V_{RI}=1.2V$ 时 $V_R=3V$)
 11: Gain=3.333 ($V_{RI}=1.2V$ 时 $V_R=4V$)

此字段用于选择 PGA 增益。应注意此处增益仅在 PGA 输入电压为 1.2V 时有保证。

• VBGRC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	—	VBGREN
R/W	—	—	—	—	—	—	—	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	—	0

Bit 7~1 未定义，读为“0”

Bit 0 **VBGREN**: Bandgap 参考电压控制
 0: 除能
 1: 使能

此位用于使能内部 Bandgap 参考电路。在选用 V_{BREF} 电压之前应预先使能内部 Bandgap 参考电路。在该电路稳定并达到精确之前需要等待一定的启动时间。

A/D 转换器参考电压

A/D 转换器的参考电压可以来自正电源 AV_{DD} 或来自 VREF 引脚上的外部参考源或是内部参考电压 V_R ，通过配置 SADC2 寄存器中的 SAVRS1 和 SAVRS0 位进行选择。内部参考电压通过可编程增益放大器 PGA 进行放大，PGA 由 SADC2 寄存器中的 ADPGAEN 位控制。PGA 增益可为 1, 1.667, 2.5 或 3.333，通过 SADC2 寄存器中的 PGAGS1~PGAGS0 字段选择。PGA 输入可来自外部参考输入引脚 VREFI 或内部 Bandgap 参考电压 V_{BREF} ，通过 SADC2 寄存器中的 PGAIS 位进行选择。由于 VREFI 和 VREF 引脚均与其它功能共用引脚，当这两个引脚被选作参考电压引脚时，相应的引脚共用功能选择位应被预先设置以除能其它引脚共用功能。但是若选择内部参考信号作为参考源，则来自 VREFI 或 VREF 引脚的外部参考输入将由硬件自动关闭。

应注意在选用 V_{BREF} 之前应预先使能内部 Bandgap 参考电路。在 Bandgap 参考电路稳定并达到精确之前需要等待一定的启动时间。

A/D 转换器输入信号

A/D 转换器的所有模拟输入引脚与 I/O 端口上的引脚及其它功能共用。PxS1 和 PXS0 寄存器中相应的引脚共用功能选择位决定了内部引脚是设置为 A/D 转换器模拟通道输入还是其它功能。如果相应引脚设置为 A/D 转换器模拟通道输入那么该引脚原引脚功能除能。通过这种方式，引脚的功能可由程序来控制，灵活地切换引脚功能。如果将引脚设为 A/D 输入，则通过寄存器编程设置的所有上拉电阻会自动断开。请注意，端口控制寄存器不需要为使能 A/D 输入而先设定为输入模式，当相关 A/D 输入功能选择位使能 A/D 输入时，端口控制寄存器的状态将被重置。

由于该单片机均只包含一个实际的模数转换硬件电路，因此外部或内部模拟信号中的每一个都需要分别被发送到转换器。SADC1 寄存器中的 SAINS3~SAINS0 字段用于确定转换信号是来自外部通道输入或内部模拟信号。SADC0 寄存器中的 SACS3~SACS0 字段用于确定所要转换的外部通道输入。若 SAINS3~SAINS0 字段设为“0000”，则所要转换信号为外部模拟通道信号，SACS3~SACS0 字段可决定选择哪个外部通道的信号进行转换。

若 SAINS 字段的值设为“0x01”，“0x10”或“0x11”，则选择内部模拟信号。此时无论 SACS 字段的值配置为多少，外部通道信号输入将被自动关闭，此举将预防外部通道输入将与内部模拟信号连接从而导致的不可预期的后果。

SAINS [3:0]	SACS [3:0]	输入信号	说明
0000, 0100, 11xx	0000~1111	AN0~AN15	外部通道模拟输入, ANn
0001	xxxx	AV _{DD}	内部信号, 来自 AV _{DD}
0010	xxxx	AV _{DD} /2	内部信号, 来自 AV _{DD} /2
0011	xxxx	AV _{DD} /4	内部信号, 来自 AV _{DD} /4
0101	xxxx	V _R	内部信号, 来自 PGA 输出 V _R
0110	xxxx	V _R /2	内部信号, 来自 PGA 输出 V _R /2
0111	xxxx	V _R /4	内部信号, 来自 PGA 输出 V _R /4
10xx	xxxx	GND	接地

A/D 转换器输入信号选择

A/D 转换器操作

SADC0 寄存器中的 START 位用于启动 A/D 转换。当单片机设定此位从逻辑低到逻辑高，然后再到逻辑低，就会开始一个模数转换周期。

SADC0 寄存器中的 ADBZ 位用于表明模数转换是否正在进行。A/D 转换成功启动后，ADBZ 位被自动置为“1”。在转换周期结束后，ADBZ 位会被清零。此外，中断控制寄存器内相应的 A/D 中断请求标志位也会置位，如果中断使能，就会产生对应的内部中断信号。A/D 内部中断信号将引导程序到相应的 A/D 内部中断入口。如果 A/D 内部中断被禁止，可以让单片机轮询 SADC0 寄存器中的 ADBZ 位，检测此位是否被清除，以作为另一种侦测 A/D 转换周期结束的方法。

A/D 转换器时钟源来自系统时钟 f_{sys}，可选择为 f_{sys} 或 f_{sys} 的分频。分频比由 SADC1 寄存器中的 SACKS 字段确定。虽然 A/D 时钟源是由系统时钟 f_{sys} 和 SACKS2~SACKS0 位决定，但可选择的最大 A/D 时钟源还有一些限制。由于允许的 A/D 时钟周期 t_{ADCK} 的范围为 0.5μs~10μs@2.0V≤V_{DD}≤5.5V，所以选择系统时钟速度时必须小心。如果系统时钟速度 8MHz 时，SACKS2~SACKS0 位不能设为“000”，“001”或“111”。否则所得的 A/D 时钟周期将小于最小时钟周期或大于最大时钟周期，导致所得 A/D 转换结果不准确。参考下表，表格中加星号“*”的值需多加注意，因为这些值可能超出所指定的 A/D 时钟周期范围。

但是，若要转换的输入信号为温度传感器输出电压时，建议的 A/D 时钟周期范围应为 1μs 到 2μs。

f _{sys}	A/D 时钟周期 (t _{ADCK})							
	SACKS [2:0]=000 (f _{sys})	SACKS [2:0]=001 (f _{sys} /2)	SACKS [2:0]=010 (f _{sys} /4)	SACKS [2:0]=011 (f _{sys} /8)	SACKS [2:0]=100 (f _{sys} /16)	SACKS [2:0]=101 (f _{sys} /32)	SACKS [2:0]=110 (f _{sys} /64)	SACKS [2:0]=111 (f _{sys} /128)
1 MHz	1μs	2μs	4μs	8μs	16μs *	32μs *	64μs *	128μs *
2 MHz	500ns	1μs	2μs	4μs	8μs	16μs *	32μs *	64μs *
4 MHz	250ns *	500ns	1μs	2μs	4μs	8μs	16μs *	32μs *
8 MHz	125ns *	250ns *	500ns	1μs	2μs	4μs	8μs	16μs *
12MHz	83ns *	167ns *	333ns *	667ns	1.33μs	2.67μs	5.33μs	10.67μs *
16MHz	62.5ns *	125ns *	250ns *	500ns	1μs	2μs	4μs	8μs

A/D 时钟周期范例 @ 2.0V≤V_{DD}≤5.5V

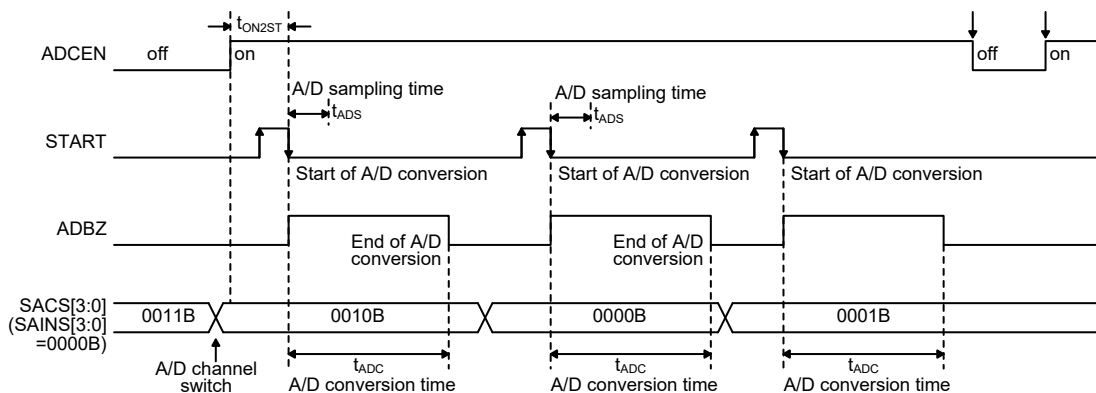
SADC0 寄存器的 ADCEN 位用于控制 A/D 转换电路电源的开启 / 关闭。该位必须置高以开启 A/D 转换器电源。当设置 ADCEN 位为高开启 A/D 转换器内部电路时，在 A/D 转换成功启动前需一段延时，如时序图所示。即使选择无引脚作为 A/D 输入，若 ADCEN 设为“1”，仍然会产生功耗。因此当未使用 A/D 转换器功能时，在功耗敏感的应用中建议设置 ADCEN 为低以减少功耗。

转换率和时序图

一个完整的 A/D 转换包含两部分，数据采样和数据转换。数据采样时间定义为 t_{ADS} ，需 4 个 A/D 时钟周期，而数据转换需 12 个 A/D 时钟周期。所以一个完整的 A/D 转换时间 t_{ADC} 一共需要 16 个 A/D 时钟周期。

$$\text{最大 A/D 转换率} = 1/(\text{A/D 时钟周期} \times 16)$$

下列时序图表示一个外部通道输入信号模数转换过程中不同阶段的图形与时序。由应用程序控制开始 A/D 转换过程后，单片机的内部硬件就会开始进行转换，在这个过程中，程序可以继续其它功能。A/D 转换时间为 $16t_{ADCK}$ ， t_{ADCK} 为 A/D 时钟周期。



A/D 转换时序 – 外部通道输入

A/D 转换步骤

下面概述实现 A/D 转换过程的各个步骤。

- 步骤 1
通过 SADC1 寄存器中的 SACKS2~SACKS0 位，选择所需的 A/D 转换器转换时钟。
- 步骤 2
将 SADC0 寄存器中的 ADCEN 位置高以使能 A/D 转换器。
- 步骤 3
通过配置 SACS 和 SAINS 字段，选择连接至内部 A/D 转换器的信号。
选择外部通道输入，前往步骤 4。
选择内部模拟信号，前往步骤 5。
- 步骤 4
若配置 SAINS 字段为“0000”，“0100”或“11xx”，将选择外部通道输入信号为 A/D 输入信号。所需的外部通道输入由 SACS 字段确定。当 A/D 输入信号来自外部通道输入，相应引脚应先通过配置相关的引脚共用功能控制位选择。完成此步骤后，前往步骤 6。

- 步骤 5
若 SAINS 字段的值为“0x01”，“0x10”或“0x11”时选中相关内部模拟信号，则外部通道模拟输入将被自动断开。完成此步骤后，前往步骤 6。
- 步骤 6
通过配置 ADRFS 位选择 A/D 转换器输出数据格式。
- 步骤 7
设置 SAVRS 字段选择 A/D 转换器参考电压源。
若 PGA 输出电压 V_R 被选作 A/D 转换器参考电压，需进一步选择 PGA 输入信号和所需的 PGA 增益。
- 步骤 8
如果要使用 A/D 转换中断，则中断控制寄存器需要正确地设置，以确保 A/D 中断功能是有效的。总中断控制位 EMI 以及 A/D 转换器中断位 ADE 需要预先置位为“1”。
- 步骤 9
现在可以通过设定 START 位从低到高再到低，开始 A/D 转换的过程。
- 步骤 10
若 A/D 转换正在进行，ADBZ 标志将置高。A/D 转换结束后，ADBZ 标志置低，并可从 SADOH 和 SADOL 寄存器读取输出数据。
注：若使用轮询 SADC0 寄存器中的 ADBZ 位的方法以检测模数转换过程是否完成，上述中断使能步骤可以忽略。

编程注意事项

在单片机工作时，如果 A/D 转换器未使用，通过设置 SADC0 寄存器中的 ADCEN 为低，关闭 A/D 内部电路以减少电源功耗。此时，不考虑输入脚的模拟电压，内部 A/D 转换器电路不产生功耗。如果 A/D 转换器输入脚用作普通 I/O 脚，必须特别注意，输入电压为无效逻辑电平也可能增加功耗。

A/D 转换功能

该单片机含有一个 12-bit A/D 转换器，它们转换的最大值可达 FFFH。由于模拟输入最大值等于实际 A/D 转换器参考电压 V_{REF} ，因此每一位可表示 $V_{REF}/4096$ 的模拟输入值。

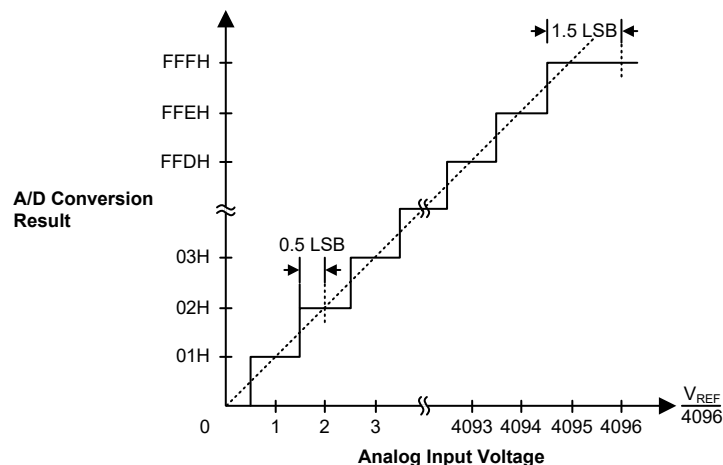
$$1 \text{ LSB} = V_{REF}/4096$$

通过下面的等式可估算 A/D 转换器输入电压值：

$$\text{A/D 输入电压} = \text{A/D 数字输出值} \times V_{REF}/4096$$

下图显示 A/D 转换器模拟输入值和数字输出值之间理想的转换功能。除了数字化数值 0，其后的数字化数值会在精确点之前的 0.5 LSB 处改变，而数字化数值的最大值将在 V_{REF} 之前的 1.5 LSB 处改变。

注意，这里的 V_{REF} 电压指代的是通过 SAVRS 字段选择的实际 A/D 转换器参考电压。



理想 A/D 转换功能

A/D 转换程序范例

下面两个范例程序用来说明怎样设置和实现 A/D 转换。第一个范例是轮询 SADC0 寄存器中的 ADBZ 位来判断 A/D 转换何时完成，而第二个范例则使用中断的方式判断。

范例 1：使用轮询 ADBZ 轮询的方式来检测转换结束

```

clr ADE                      ; disable ADC interrupt
mov a,03H                    ; select fsys/8 as A/D clock and A/D input
mov SADC1,a                  ; signal comes from external channel
mov a,00H                    ; select AVDD as A/D reference voltage source
mov SADC2,a
mov a,03H                    ; setup PCS0 to configure pin AN0
mov PCS0, a
mov a,20H                    ; enable A/D converter and select AN0 as the A/D
                             ; external channel input

mov SADC0,a
:
start_conversion:
clr START                    ; high pulse on start bit to initiate conversion
set START                    ; reset A/D
clr START                    ; start A/D
:
polling_EOC:
sz ADBZ                      ; poll the SADC0 register ADBZ bit to detect end
                             ; of A/D conversion
jmp polling_EOC              ; continue polling
:
mov a,SADOL                  ; read low byte conversion result value
mov SADOL_buffer,a           ; save result to user defined register
mov a,SADOH                  ; read high byte conversion result value
mov SADOH_buffer,a           ; save result to user defined register
:
jmp start_conversion          ; start next A/D conversion

```

范例 2：使用中断的方式来检测转换结束

```
clr ADE                      ; disable ADC interrupt
mov a,03H                    ; select fsys/8 as A/D clock and A/D input
mov SADC1,a                  ; signal comes from external channel
mov a,00H                    ; select AVDD as the A/D reference voltage source
mov SADC2,a
mov a,03H                    ; setup PCS0 to configure pin AN0
mov PCS0, a
mov a,20H                    ; enable A/D converter and select AN0 as the A/D
                              ; external channel input

mov SADC0,a
:
Start_conversion:
clr START                    ; high pulse on START bit to initiate conversion
set START                    ; reset A/D
clr START                    ; start A/D
clr ADF                      ; clear ADC interrupt request flag
set ADE                      ; enable ADC interrupt
set EMI                      ; enable global interrupt
:
:
ADC_ISR:                     ; ADC interrupt service routine
mov acc_stack,a              ; save ACC to user defined memory
mov a,STATUS
mov status_stack,a           ; save STATUS to user defined memory
:
mov a,SADOL                  ; read low byte conversion result value
mov SADOL_buffer,a           ; save result to user defined register
mov a,SAD0H                  ; read high byte conversion result value
mov SADOH_buffer,a           ; save result to user defined register
:
EXIT_INT_ISR:
mov a,status_stack
mov STATUS,a                 ; restore STATUS from user defined memory
mov a,acc_stack              ; restore ACC from user defined memory
reti
```


串行接口模块 – SIM

此单片机内有一个串行接口模块，包括两种易与外部设备通信的串行接口：四线 SPI 或两线 I²C。这两种接口具有相当简单的通信协议，单片机可以通过这些接口与传感器、闪存或 EEPROM 内存等硬件设备通信。因为 SIM 接口引脚是与其它 I/O 引脚共用，因此在使用 SIM 功能前，要先通过相应的引脚共用功能选择寄存器选定 SIM 引脚功能。因为这两种接口共用引脚和寄存器，所以要先通过 SIMC0 寄存器中的 SIM2~SIM0 选择哪一种通信接口。若 SIM 功能使能，可通过上拉电阻控制寄存器选择与输入 / 输出共用的 SIM 输入引脚的上拉电阻。

SPI 接口

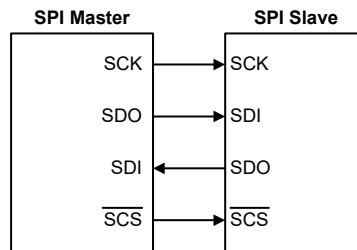
此 SPI 接口属于串行接口模块中的一种，不要与另一章节介绍的独立的 SPI 接口功能混淆。

SPI 接口常用于与外部设备如传感器、闪存或 EEPROM 内存等通信。四线 SPI 接口最初是由摩托罗拉公司研制，是一个有相当简单的通信协议的串行数据接口，这个协议可以简化与外部硬件的编程要求。

SPI 通信模式为全双工模式，且能以主 / 从模式的工作方式进行通信，单片机既可以做为主机，也可以做为从机。虽然 SPI 接口理论上允许一个主机控制多个从机，但此处的 SPI 中只有一个片选信号引脚 $\overline{SCS}$ 。若主机需要控制多个从机，可使用输入 / 输出引脚选择从机。

SPI 接口操作

SPI 接口是一个全双工串行数据传输器。SPI 接口的四线为：SDI、SDO、SCK 和 $\overline{SCS}$ 。SDI 和 SDO 是数据的输入和输出线。SCK 是串行时钟线， $\overline{SCS}$ 是从机的选择线。SPI 的接口引脚与普通 I/O 口和 I²C 的功能脚共用。通过设定相关引脚共用选择位和 SIMC0/SIMC2 寄存器的对应位，来使能 SPI 接口。连接到 SPI 接口的单片机以从主 / 从模式进行通信，且所有的数据传输由主机发起，时钟信号也由主机控制。由于单片机只有一个 $\overline{SCS}$ 引脚，所以只能拥有一个从机设备。可通过软件控制 $\overline{SCS}$ 引脚使能与除能，设置 CSEN 位为“1”使能 $\overline{SCS}$ 功能，设置 CSEN 位为“0”， $\overline{SCS}$ 引脚将处于浮空状态。

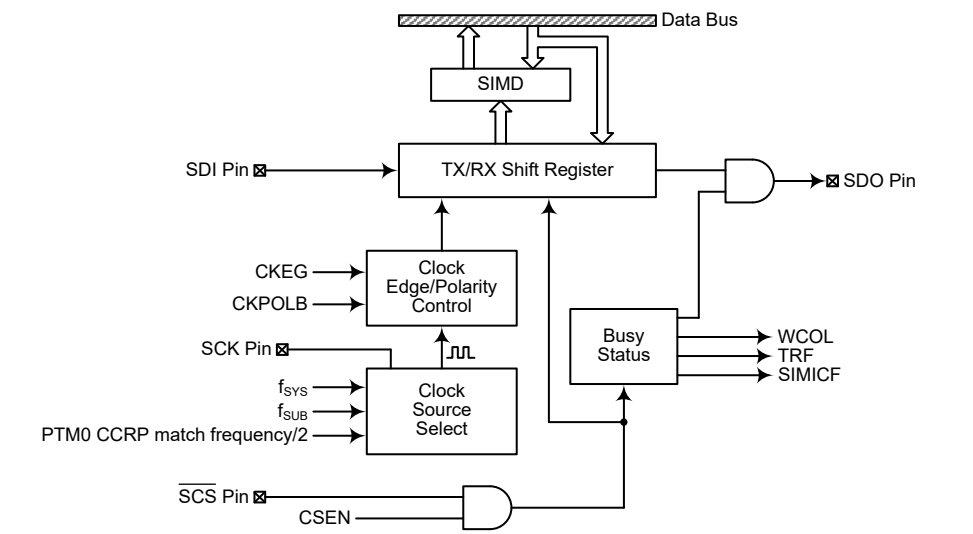


SPI 主 / 从机连接方式

该单片机的 SPI 功能具有以下特点：

- 全双工同步数据传输
- 主从模式
- 最低有效位先传或最高有效位先传的数据传输模式
- 传输完成标志位
- 时钟源上升沿或下降沿有效

SPI 接口状态受很多因素的影响，如单片机处于主机或从机的工作模式以及 CSEN、SIMEN 位的状态。



SPI 方框图

SPI 寄存器

有三个内部寄存器用于控制 SPI 接口的所有操作，其中有一个数据寄存器 SIMD、两个控制寄存器 SIMC0 和 SIMC2。注意，SIMC1 寄存器仅用 I²C 控制。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
SIMC0	SIM2	SIM1	SIM0	—	SIMDEB1	SIMDEB0	SIMEN	SIMICF
SIMC2	D7	D6	CKPOLB	CKEG	MLS	CSEN	WCOL	TRF
SIMD	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

SPI 寄存器列表

SPI 数据寄存器

SIMD 用于存储发送和接收的数据。这个寄存器由 SPI 和 I²C 功能所共用。在单片机将数据写入到 SPI 总线之前，要传输的数据应先存在 SIMD 中。SPI 总线接收到数据之后，单片机就可以从 SIMD 数据寄存器中读取。所有通过 SPI 传输或接收的数据都必须通过 SIMD 实现。

• SIMD 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

Bit 7~0 D7~D0: SIM 数据寄存器位 bit 7 ~ bit 0

SPI 控制寄存器

单片机中也有两个控制 SPI 接口功能的寄存器，SIMC0 和 SIMC2。寄存器 SIMC0 用于控制使能 / 除能功能和设置数据传输的时钟频率。寄存器 SIMC2 用于其它的控制功能如 LSB/MSB 选择，写冲突标志位等。

• SIMC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SIM2	SIM1	SIM0	—	SIMDEB1	SIMDEB0	SIMEN	SIMICF
R/W	R/W	R/W	R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	1	1	1	—	0	0	0	0

Bit 7~5 **SIM2~SIM0**: SIM 工作模式控制位

- 000: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/4$
- 001: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/16$
- 010: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/64$
- 011: SPI 主机模式; SPI 时钟为 f_{sub}
- 100: SPI 主机模式; SPI 时钟为 PTM0 CCRP 匹配频率 / 2
- 101: SPI 从机模式
- 110: I²C 从机模式
- 111: 未使用模式

这几位用于设置 SIM 功能的工作模式，除了选择 I²C 或 SPI 功能，还可选择 SPI 的主从模式和 SPI 的主机时钟频率。SPI 时钟源可来自于系统时钟，也可以选择来自 PTM0 和 f_{sub} 。若选择的是作为 SPI 从机，则其时钟源从外部主机而得。

Bit 4 未定义，读为“0”

Bit 3~2 **SIMDEB1~SIMDEB0**: I²C 去抖时间选择位

这些位只有在 SIM 设置成 I²C 接口模式时才有效。请参考 I²C 寄存器部分。

Bit 1 **SIMEN**: SIM 使能控制位

- 0: 除能
- 1: 使能

此位为 SIM 接口的开 / 关控制位。此位为“0”时，SIM 接口除能，SDI、SDO、SCK 和 SCS 或 SDA 和 SCL 脚将失去 SPI 或 I²C 功能，SIM 工作电流减小到最小值。此位为“1”时，SIM 接口使能。若 SIM 经由 SIM2~SIM0 位设置为工作在 SPI 接口，当 SIMEN 位由低到高转变时，SPI 控制寄存器中的设置不会发生变化，其首先应在应用程序中初始化。若 SIM 经由 SIM2~SIM0 位设置为工作在 I²C 接口，当 SIMEN 位由低到高转变时，I²C 控制寄存器中的设置，如 HTX 和 TXAK，将不会发生变化，其首先应在应用程序中初始化，此时相关 I²C 标志，如 HCF、HAAS、HBB、SRW 和 RXAK，将被设置为其默认状态。

Bit 0 **SIMICF**: SIM SPI 未完成标志位

- 0: 未发生
- 1: 发生

此位仅当 SIM 配置在 SPI 从机模式时有效。如果 SPI 工作在从机模式且 SIMEN 和 CSEN 位都为“1”，但在 SPI 数据传输完全结束前 $\overline{SCS}$ 线被外部主机拉高，SIMICF 和 TRF 位都会被置高。在这种情况下，如果相应的中断功能使能将产生一个中断。然而，如果 SIMICF 位是由软件应用程序设为 1，那么 TRF 位将不会置高。

● SIMC2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	CKPOLB	CKEG	MLS	CSEN	WCOL	TRF
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

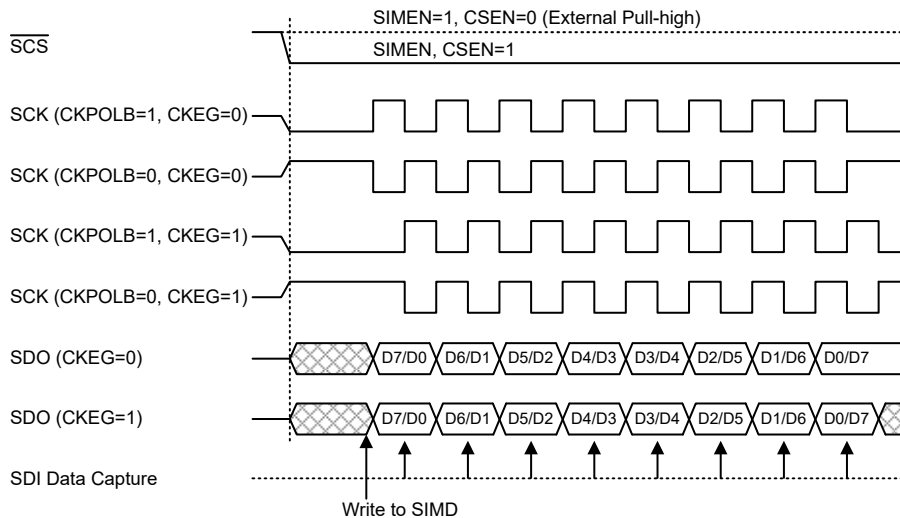
- Bit 7~6 **D7~D6:** 未定义位
用户可通过软件程序对这两位进行读写。
- Bit 5 **CKPOLB:** SPI 时钟线的基础状态位
0: 当时钟无效时, SCK 引脚为高电平
1: 当时钟无效时, SCK 引脚为低电平
此位决定了时钟线的基础状态, 若此位为高, 当时钟无效时 SCK 为低电平, 若此位为低, 当时钟无效时 SCK 为高电平。
- Bit 4 **CKEG:** SPI 的 SCK 有效时钟边沿类型位
CKPOLB=0
0: SCK 为高电平且在 SCK 上升沿抓取数据
1: SCK 为高电平且在 SCK 下降沿抓取数据
CKPOLB=1
0: SCK 为低电平且在 SCK 下降沿抓取数据
1: SCK 为低电平且在 SCK 上升沿抓取数据
CKEG 和 CKPOLB 位用于设置 SPI 总线上时钟信号输入和输出方式。这两位必须在执行数据传输前被设置好, 否则将产生错误的时钟边沿信号。CKPOLB 位决定时钟线的基本状态, 若时钟无效且此位为高, 则 SCK 为低电平, 若时钟无效且此位为低, 则 SCK 为高电平。CKEG 位决定有效时钟边沿类型, 取决于 CKPOLB 的状态。
- Bit 3 **MLS:** SPI 数据移位命令位
0: LSB 优先
1: MSB 优先
数据移位选择位, 用于选择数据传输时高位优先传输还是低位优先传输。此位设置为高时高位优先传输, 为低时低位优先传输。
- Bit 2 **CSEN:** SPI $\overline{SCS}$ 引脚控制位
0: 除能
1: 使能
CSEN 位用于 $\overline{SCS}$ 引脚的使能 / 除能控制。此位为低时, $\overline{SCS}$ 除能并处于浮空状态。此位为高时, $\overline{SCS}$ 作为选择脚。
- Bit 1 **WCOL:** SPI 写冲突标志位
0: 无冲突
1: 冲突
WCOL 标志位用于监测数据冲突的发生。此位为高时, 表示在传输过程中有数据被写入 SIMD 寄存器。若数据正在被传输时, 此写操作无效。此位可被应用程序清零。
- Bit 0 **TRF:** SPI 发送 / 接收结束标志位
0: 数据正在发送
1: 数据发送结束
TRF 位为发送 / 接收结束标志位, 当 SPI 数据传输结束时, 此位自动置为高, 但须通过应用程序设置为“0”。此位也可用于产生中断。

SPI 通信

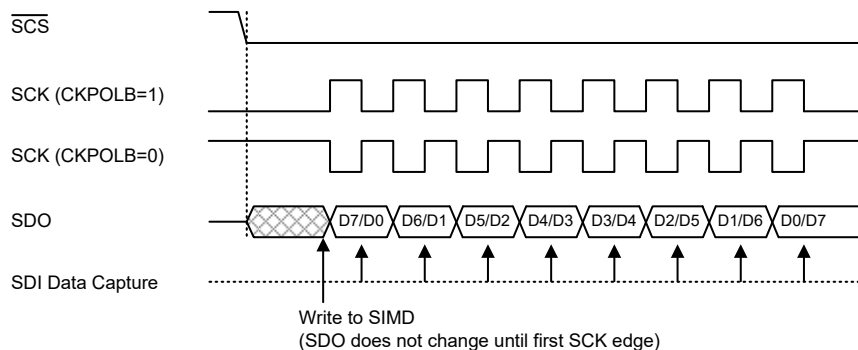
将 SIMEN 设置为高, 使能 SPI 功能之后, 若单片机处于主机模式, 当数据写入到寄存器 SIMD 的同时传输 / 接收开始进行。数据传输完成时, TRF 位将自动被置位但清除只能通过应用程序完成。若单片机处于从机模式, 收到主机发来的信号之后, 会传输 SIMD 中的数据, 而且在 SDI 引脚上的数据也会被移到 SIMD 寄存器中。主机应在输出时钟信号之前先输出一个 $\overline{SCS}$ 信号以使能从

机，从机的数据传输功能也应在与 SCK 信号相关的适当时候准备就绪，这由 CKPOLB 和 CKEG 位决定。所附时序图表明了在不同 CKPOLB 和 CKEG 位设置情况下从机数据与 SCK 信号的关系。

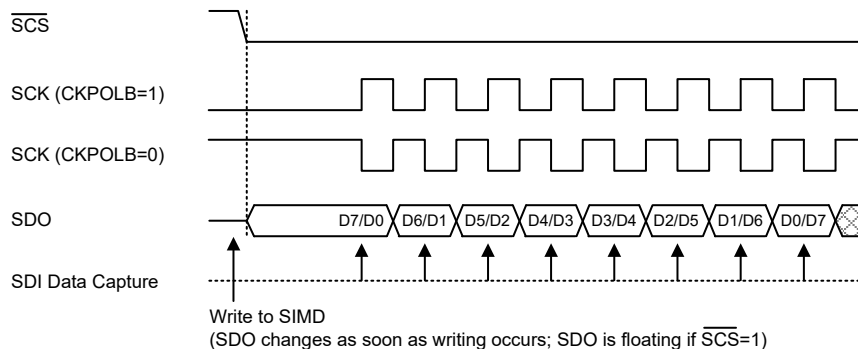
即使在单片机处于空闲模式时，若 SPI 接口使用的时钟源仍开启，SPI 功能仍将继续执行。



SPI 主机模式时序

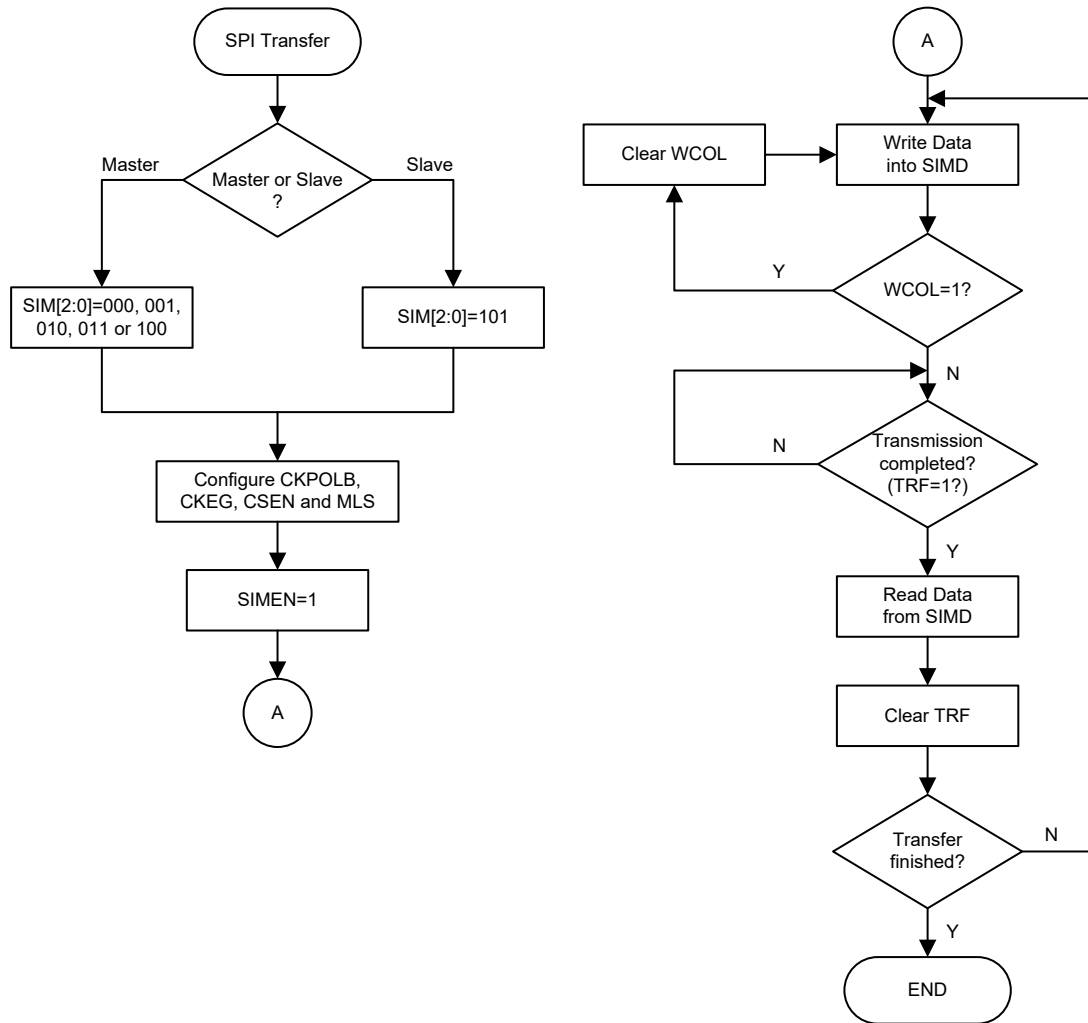


SPI 从机模式时序 – CKEG=0



Note: For SPI slave mode, if SIMEN=1 and CSEN=0, SPI is always enabled and ignores the $\overline{SCS}$ level.

SPI 从机模式时序 – CKEG=1



SPI 传输控制流程图

SPI 总线使能 / 除能

设置 $CSEN=1$ 、 $\overline{SCS}=0$ 将使能 SPI 总线，然后等待写数据到 SIMD 寄存器 (TXRX 缓存器)。单片机处于主机模式，数据写入 SIMD 寄存器后，自动开始数据传输或接收操作。数据传输完成时，TRF 位将自动被置位。单片机处于从机模式，SCK 引脚上收到脉冲信号之后，会传输 TXRX 中的数据，或将 SDI 引脚上的数据移入。

当 SPI 总线除能时，通过设置相应引脚共用控制位，SCK、SDI、SDO、 $\overline{SCS}$ 可作为 I/O 口或其它功能引脚使用。

SPI 操作步骤

四线制 SPI 接口可完成所有主 / 从模式通信工作。

在 SIMC2 寄存器中，CSEN 位控制 SPI 接口的所有功能。设置此位为高， $\overline{SCS}$ 信号线有效将使能 SPI 接口。设置此位为低，SPI 接口将除能， $\overline{SCS}$ 信号线处于浮空状态因此不能控制 SPI 接口。CSEN 位和 SIMC0 寄存器中的 SIMEN 位设置为高，使得 SDI 信号线处于浮空状态且 SDO 信号线为高电平。主机模式中，如果 SCK 信号线为高还是低取决于 SIMC2 寄存器中的时钟极性选择位

CKPOLB。从机模式中，SCK 信号线处于浮空状态。如果 SIMEN 位设置为低，SPI 接口被除能，通过设置相应引脚共用控制位， $\overline{SCS}$ 、SDI、SDO 和 SCK 可作为 I/O 口或其它功能引脚使用。主机模式中，当数据被写入 SIMD 寄存器后，主机发起时钟和数据传输。从机模式中，由外部主机发出数据传送 / 接收时钟信号。下面介绍主从模式中数据传输步骤。

主机模式：

- 步骤 1
设置 SIMC0 控制寄存器中的 SIM2~SIM0 位，选择 SPI 主机模式和时钟源。
- 步骤 2
设置 CSEN 和 MLS 位，选择高位或低位数据优先传送，这必须与从机设备一致。
- 步骤 3
设置 SIMC0 控制寄存器中的 SIMEN 位，使能 SPI 接口功能。
- 步骤 4
对于写操作：写数据到 SIMD 寄存器，实际上此时数据会被存储在 TXRX 缓存器中。再使用 SCK 和 SDO 信号线将数据输出。跳至步骤 5。
对于读操作：从 SDI 信号线移入的数据将被存储在 TXRX 缓存器中，直到所有数据接收完毕，此时数据全部锁存至 SIMD 寄存器。
- 步骤 5
检测 WCOL 位，若此位为高，则发生数据冲突并跳回至步骤 4；若为低，则继续执行下面的步骤。
- 步骤 6
检测 TRF 位或等待 SIM SPI 串行总线中断发生。
- 步骤 7
从 SIMD 寄存器中读数据。
- 步骤 8
清除 TRF。
- 步骤 9
跳回至步骤 4。

从机模式：

- 步骤 1
设置 SIMC0 控制寄存器中的 SIM2~SIM0 位，选择 SPI 从机模式。
- 步骤 2
设置 CSEN 和 MLS 位，选择高位或低位数据优先传送，这必须与主机设备一致。
- 步骤 3
设置 SIMC0 控制寄存器中的 SIMEN 位，使能 SPI 接口功能。
- 步骤 4
对于写操作：写数据到 SIMD 寄存器，实际上此时数据会被存储在 TXRX 缓存器中。等待主机时钟 SCK 信号和 $\overline{SCS}$ 信号。跳至步骤 5。
对于读操作：从 SDI 信号线移入的数据将被存储在 TXRX 缓存器中，直到所有数据接收完毕，此时数据全部锁存至 SIMD 寄存器。

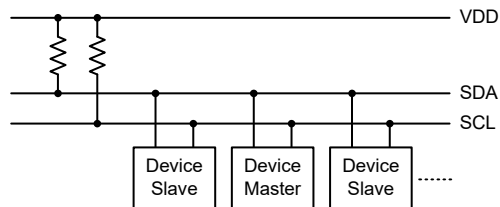
- 步骤 5
检测 WCOL 位，若此位为高，则发生数据冲突并跳回至步骤 4；若为低，则继续执行下面的步骤。
- 步骤 6
检测 TRF 位或等待 SIM SPI 串行总线中断发生。
- 步骤 7
从 SIMD 寄存器中读数据。
- 步骤 8
清除 TRF。
- 步骤 9
跳回至步骤 4。

错误侦测

SIMC2 寄存器中的 WCOL 位用于数据传输期间监测数据冲突的发生。此位由 SPI 串行接口设置为高，而由应用程序来清除为零。在数据传输期间如果写数据到 SIMD，此位被置高提示数据冲突发生，并阻止数据继续被写入。

I²C 接口

I²C 可以和传感器、EEPROM 内存等外部硬件接口进行通信。最初是由飞利浦公司研制，是适用于同步串行数据传输的双线式低速串行接口。I²C 接口具有两线通信，非常简单的通信协议和在同一总线上和多个设备进行通信的能力的优点，使之在很多的场合中大受欢迎。

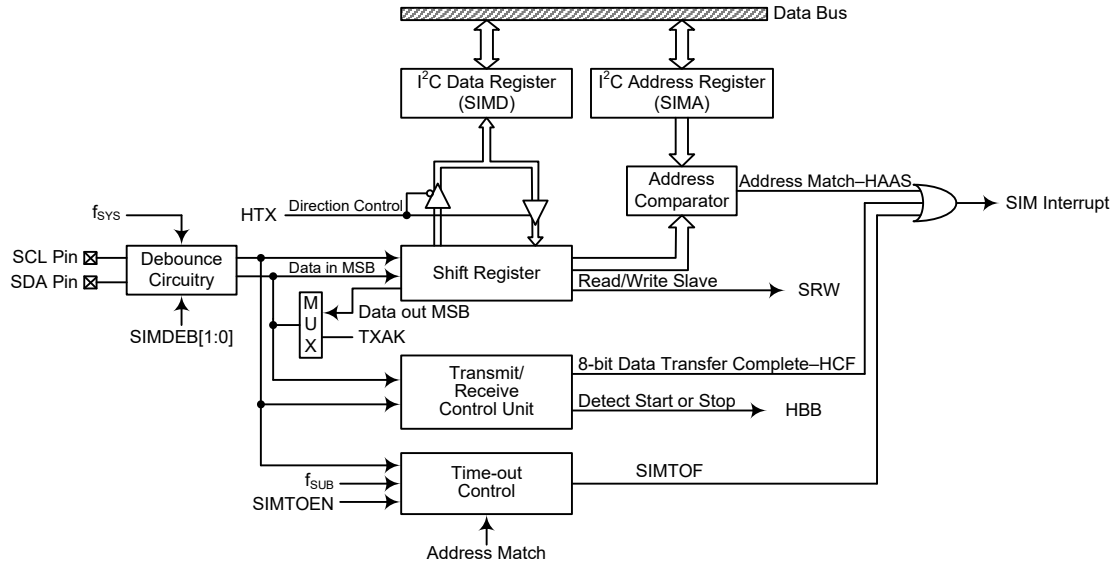


I²C 主从总线连接图

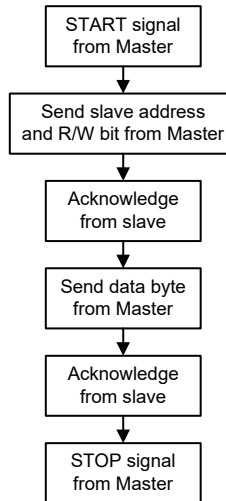
I²C 接口操作

I²C 串行接口是一个双线的接口，有一条串行数据线 SDA 和一条串行时钟线 SCL。由于可能有多个设备在同一条总线上相互连接，所以这些设备的输出都是开漏型输出。因此应在这些输出上都加上拉电阻。应注意的是，I²C 总线上的每个设备都没有选择线，但分别与唯一的地址一一对应，用于 I²C 通信。

如果有两个设备通过双向的 I²C 总线进行通信，那么就存在一个主机和一个从机。主机和从机都可以用于传输和接收数据，但只有主机才可以控制总线动作。那些处于从机模式的设备，要在 I²C 总线上传输数据只有两种方式，一是从机发送模式，二是从机接收模式。即使 I²C 设备被激活，与 SCL/SDA 引脚共用的 I/O 口上拉电阻控制功能仍有效，其上拉电阻功能由相应的上拉电阻控制寄存器控制。



I²C 方框图



I²C 接口操作

SIMDEB1 和 SIMDEB0 位决定 I²C 接口的去抖时间。这个功能可以使用内部时钟在外部时钟上增加一个去抖间隔，减小时钟线上毛刺发生的可能性，以避免单片机发生误动作。如果选择了这个功能，去抖时间可以选择 2 个或 4 个系统时钟。为了达到需要的 I²C 数据传输速度，系统时钟 f_{sys} 和 I²C 去抖时间之间存在一定的关系。I²C 标准模式或者快速模式下，用户需注意所选的系统时钟频率与标准匹配去抖时间的设置，其具体关系如下表所示。

I²C 去抖时间选择	I²C 标准模式 (100kHz)	I²C 快速模式 (400kHz)
无去抖时间	$f_{sys} > 2\text{MHz}$	$f_{sys} > 4\text{MHz}$
2 个系统时钟去抖时间	$f_{sys} > 4\text{MHz}$	$f_{sys} > 8\text{MHz}$
4 个系统时钟去抖时间	$f_{sys} > 4\text{MHz}$	$f_{sys} > 8\text{MHz}$

I²C 最小 f_{sys} 频率要求

I²C 寄存器

I²C 总线有三个控制寄存器 SIMC0、SIMC1 和 SIMTOC，一个地址寄存器 SIMA 以及一个数据寄存器 SIMD。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
SIMC0	SIM2	SIM1	SIM0	—	SIMDEB1	SIMDEB0	SIMEN	SIMICF
SIMC1	HCF	HAAS	HBB	HTX	TXAK	SRW	IAMWU	RXAK
SIMD	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
SIMA	SIMA6	SIMA5	SIMA4	SIMA3	SIMA2	SIMA1	SIMA0	D0
SIMTOC	SIMTOEN	SIMTOF	SIMTOS5	SIMTOS4	SIMTOS3	SIMTOS2	SIMTOS1	SIMTOS0

I²C 寄存器列表

I²C 数据寄存器

SIMD 用于存储发送和接收的数据。这个寄存器由 SPI 和 I²C 功能所共用。在单片机将数据写入到 I²C 总线之前，要传输的数据应先存在 SIMD 中。I²C 总线接收到数据之后，单片机就可以从 SIMD 数据寄存器中读取。所有通过 I²C 传输或接收的数据都必须通过 SIMD 实现。

• SIMD 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

Bit 7~0 **D7~D0**: SIM SPI/I²C 数据寄存器位 bit 7 ~ bit 0

I²C 地址寄存器

SIMA 寄存器也在 SPI 接口功能中使用，但其名称改为 SIMC2。SIMA 寄存器用于存放 7 位从机地址，寄存器 SIMA 中的 bit 7 ~ bit 1 是单片机的从机地址，bit 0 未定义。如果接至 I²C 的主机发送出的地址和寄存器 SIMA 中存储的地址相符，那么就选中了这个从机。应注意的是寄存器 SIMA 和 SPI 接口使用的寄存器 SIMC2 共用同一个寄存器地址。

• SIMA 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SIMA6	SIMA5	SIMA4	SIMA3	SIMA2	SIMA1	SIMA0	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~1 **SIMA6~SIMA0**: I²C 从机地址位

SIMA6~SIMA0 是从机地址 bit 6 ~ bit 0。

Bit 0 **D0**: 保留位，此位可通过软件程序进行读写

I²C 控制寄存器

单片机中有三个控制 I²C 接口功能的寄存器，SIMC0、SIMC1 和 SIMTOC。寄存器 SIMC0 用于控制使能 / 除能功能和设置数据传输的时钟频率。寄存器 SIMC1 包括多个用于指示 I²C 传输状态的相关标志位。SIMTOC 寄存器用于控制 I²C 超时功能，此寄存器将在相应章节中介绍。

● SIMC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SIM2	SIM1	SIM0	—	SIMDEB1	SIMDEB0	SIMEN	SIMICF
R/W	R/W	R/W	R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	1	1	1	—	0	0	0	0

Bit 7~5

SIM2~SIM0: SIM 工作模式控制位

- 000: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/4$
- 001: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/16$
- 010: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{sys}/64$
- 011: SPI 主机模式; SPI 时钟为 f_{sub}
- 100: SPI 主机模式; SPI 时钟为 PTM0 CCRP 匹配频率 / 2
- 101: SPI 从机模式
- 110: I²C 从机模式
- 111: 未使用模式

这几位用于设置 SIM 功能的工作模式，除了选择 SPI 的主从模式和 SPI 的主机时钟频率。SPI 时钟源可来自于系统时钟，也可以选择来自 PTM0 和 f_{sub} 。若选择的是作为 SPI 从机，则其时钟源从外部主机而得。

Bit 4

未定义，读为“0”

Bit 3~2

SIMDEB1~SIMDEB0: I²C 去抖时间选择位

- 00: 无去抖时间
- 01: 2 个系统时钟去抖时间
- 1x: 4 个系统时钟去抖时间

当设置 SIM2~SIM0 位为“110”将 SIM 设置为 I²C 接口功能时，这两个位用于选择 I²C 去抖时间。

Bit 1

SIMEN: SIM 控制位

- 0: 除能
- 1: 使能

此位为 SIM SPI/I²C 接口的开 / 关控制位。此位为“0”时，SIM 接口除能，SDI、SDO、SCK 和 SCS 或 SDA 和 SCL 脚将失去 SPI 或 I²C 功能，SIM 工作电流减小到最小值。此位为“1”时，SIM 接口使能。若 SIM 经由 SIM2~SIM0 位设置为工作在 SPI 接口，当 SIMEN 位由低到高转变时，SPI 控制寄存器中的设置不会发生变化，其首先应在应用程序中初始化。若 SIM 经由 SIM2~SIM0 位设置为工作在 I²C 接口，当 SIMEN 位由低到高转变时，I²C 控制寄存器中的设置，如 HTX 和 TXAK，将不会发生变化，其首先应在应用程序中初始化，此时相关 I²C 标志，如 HCF、HAAS、HBB、SRW 和 RXAK，将被设置为其默认状态。

Bit 0

SIMICF: SIM SPI 未完成标志位

此位仅当 SIM 配置在 SPI 从机模式时有效。请参考 SPI 寄存器部分。

• SIMC1 寄存器

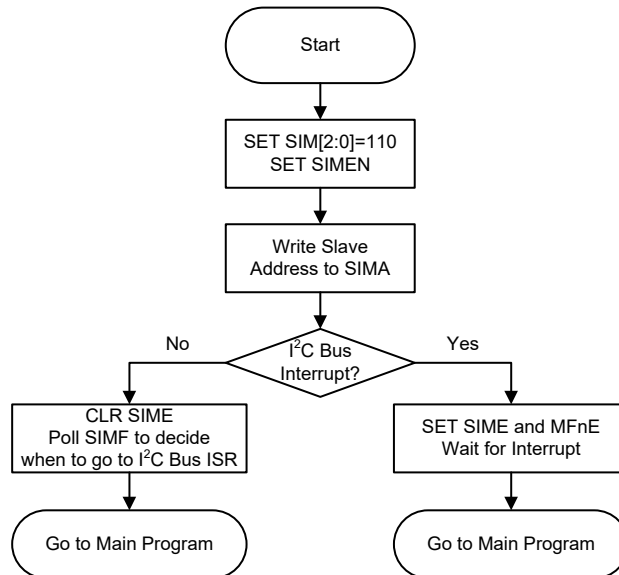
Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	HCF	HAAS	HBB	HTX	TXAK	SRW	IAMWU	RXAK
R/W	R	R	R	R/W	R/W	R	R/W	R
POR	1	0	0	0	0	0	0	1

- Bit 7 **HCF**: I²C 总线数据传输结束标志位
 0: 数据正在被传输
 1: 8 位数据传输完成
 数据正在传输时该位为低。当 8 位数据传输完成时, 此位为高并产生一个中断。
- Bit 6 **HAAS**: I²C 地址匹配标志位
 0: 地址不匹配
 1: 地址匹配
 此标志位用于决定从机地址是否与主机发送的地址相同。若地址匹配此位为高, 否则此位为低。
- Bit 5 **HBB**: I²C 总线忙标志位
 0: I²C 总线闲
 1: I²C 总线忙
 当检测到 START 信号时 I²C 忙, 此位变为高电平。当检测到 STOP 信号时 I²C 总线空闲, 该位变为低电平。
- Bit 4 **HTX**: 从机处于发送或接收模式标志位
 0: 从机处于接收模式
 1: 从机处于发送模式
- Bit 3 **TXAK**: I²C 总线发送应答标志位
 0: 从机发送应答标志
 1: 从机没有发送应答标志
 从机接收完 8 位数据之后, 该位将在第九个从机时钟时被传到总线上。如果从机想要接收更多的数据, 则应在接收数据之前将此位设置为“0”。
- Bit 2 **SRW**: I²C 从机读 / 写位
 0: 从机应处于接收模式
 1: 从机应处于发送模式
 SRW 位是从机读写位。决定主机是否希望传输数据或接收来自 I²C 总线的数据。当传输地址和从机的地址相同时, HAAS 位会被设置为高, 从机将检测 SRW 位来决定进入发送模式还是接收模式。如果 SRW 位为高时, 主机会请求从总线上读数据, 此时从机处于传输模式。当 SRW 位为“0”时, 主机往总线上写数据, 从机处于接收模式以读取数据。
- Bit 1 **IAMWU**: I²C 地址匹配唤醒控制位
 0: 除能
 1: 使能
 此位设置为“1”则使能 I²C 地址匹配使系统从休眠或空闲模式中唤醒的功能。若进入休眠或空闲模式前 IAMWU 已经置高以使能 I²C 地址匹配唤醒功能, 在系统唤醒后须软件清零此位以确保单片机正确地运行。
- Bit 0 **RXAK**: I²C 总线接收应答标志位
 0: 从机接收到应答标志
 1: 从机没有接收到应答标志
 RXAK 位是接收应答标志位。如果 RXAK 位为“0”, 即表示 8 位数据传输之后, 从机在第九个时钟有接收到一个应答信号。如果从机处于发送状态, 从机作为发送方会检查 RXAK 位来判断主机接收方是否愿意继续接收下一个字节。因此发送方会一直发送数据, 直到 RXAK 为“1”时才停止发送数据。这时, 发送方将释放 SDA 线, 主机方可发出停止信号从而释放 I²C 总线。

I²C 总线通信

I²C 总线上的通信需要四步完成，一个起始信号，一个从机地址发送，一个数据传输，还有一个停止信号。当起始信号被写入 I²C 总线时，总线上的所有从机都会接收到这个起始信号并且被通知总线上即将有数据到达。数据的前 7 位是从机地址，高位在前，低位在后。如果发出的地址和从机地址匹配，SIMC1 寄存器的 HAAS 位会被置位，同时产生 SIM 中断。进入中断服务程序后，系统要检测 HAAS 位和 SIMTOF 位，以判断中断源是来自从机地址匹配，还是来自 8 位数据传输完毕，或是来自 I²C 超时。在数据传输中，要注意的是，在 7 位从机地址被发送后，接下来的一位，即第 8 位，是读 / 写控制位，该位的值会反映到 SRW 位中。从机通过检测 SRW 位以确定自己是要进入发送模式还是接收模式。在 I²C 总线开始传送数据前，需要先初始化 I²C 总线，初始化 I²C 总线步骤如下：

- 步骤 1
设置 SIMC0 寄存器中 SIM2~SIM0 位为“110”和 SIMEN 位为“1”，以能使 I²C 总线。
- 步骤 2
向 I²C 总线地址寄存器 SIMA 写入从机地址。
- 步骤 3
设置 SIM 中断和中断控制寄存器的多功能中断使能位，以能使 SIM 中断和多功能中断。



I²C 总线初始化流程图

I²C 总线起始信号

起始信号只能由连接 I²C 总线的主机产生，而不是由从机产生。总线上的所有从机都可以侦测到起始信号。如果有从机侦测到起始信号，则表明 I²C 总线处于忙碌状态，并会置位 HBB。起始信号是指在 SCL 为高电平时，SDA 线上发生从高到低的电平变化。

I²C 从机地址

总线上的所有从机都会侦测由主机发出的起始信号。发送起始信号后，紧接着主机会发送从机地址以选择要进行数据传输的从机。所有在 I²C 总线上的从机接收到 7 位地址数据后，都会将其与各自内部的地址进行比较。如果从机从主机上接收到的地址与自身内部的地址相匹配，则会产生一个 SIM I²C 总线中断信号。地址位接下来的一位为读 / 写状态位 (即第 8 位)，将被保存到 SIMC1 寄存器的 SRW 位，从机随后发出一个低电平应答信号 (即第 9 位)。当从机地址匹配时，从机会将状态标志位 HAAS 置位。

SIM I²C 总线中断有三个中断源，当程序运行至中断服务子程序时，通过检测 HAAS 位和 SIMTOF 位，以判断 SIM I²C 总线中断是来自从机地址匹配，还是来自 8 位数据传递完毕，或是来自 I²C 超时。当是从机地址匹配发生中断时，则从机或是用于发送模式并将数据写进 SIMD 寄存器，或是用于接收模式并从 SIMD 寄存器中读取空值以释放 SCL 线。

I²C 总线读 / 写信号

SIMC1 寄存器的 SRW 位用来表示主机是要从 I²C 总线上读取数据还是要将数据写到 I²C 总线上。从机通过检测该位以确定自己是作为发送方还是接收方。当 SRW 置 “1”，表示主机要从 I²C 总线上读取数据，从机则作为发送方，将数据写到 I²C 总线；当 SRW 清 “0”，表示主机要写数据到 I²C 总线上，从机则做为接收方，从 I²C 总线上读取数据。

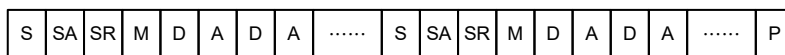
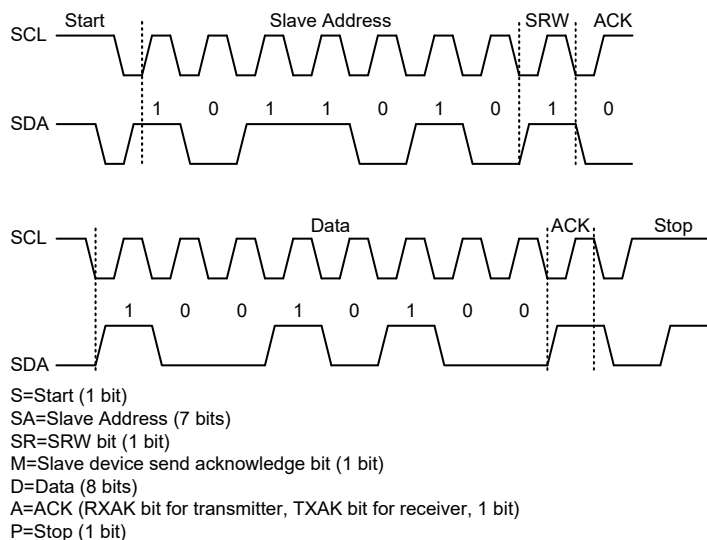
I²C 总线从机地址应答信号

主机发送呼叫地址后，当 I²C 总线上的任何从机内部地址与其匹配时，会发送一个应答信号。此应答信号会通知主机有从机已经接收到了呼叫地址。如果主机没有收到应答信号，则主机必须发送停止 (STOP) 信号以结束通信。当 HAAS 为高时，表示从机接收到的地址与自己内部地址匹配，则从机需检查 SRW 位，以确定自己是作为发送方还是作为接收方。如果 SRW 位为高，从机须设置成发送方，这样会置位 SIMC1 寄存器的 HTX 位。如果 SRW 位为低，从机须设置成接收方，这样会清零 SIMC1 寄存器的 HTX 位。

I²C 总线数据和应答信号

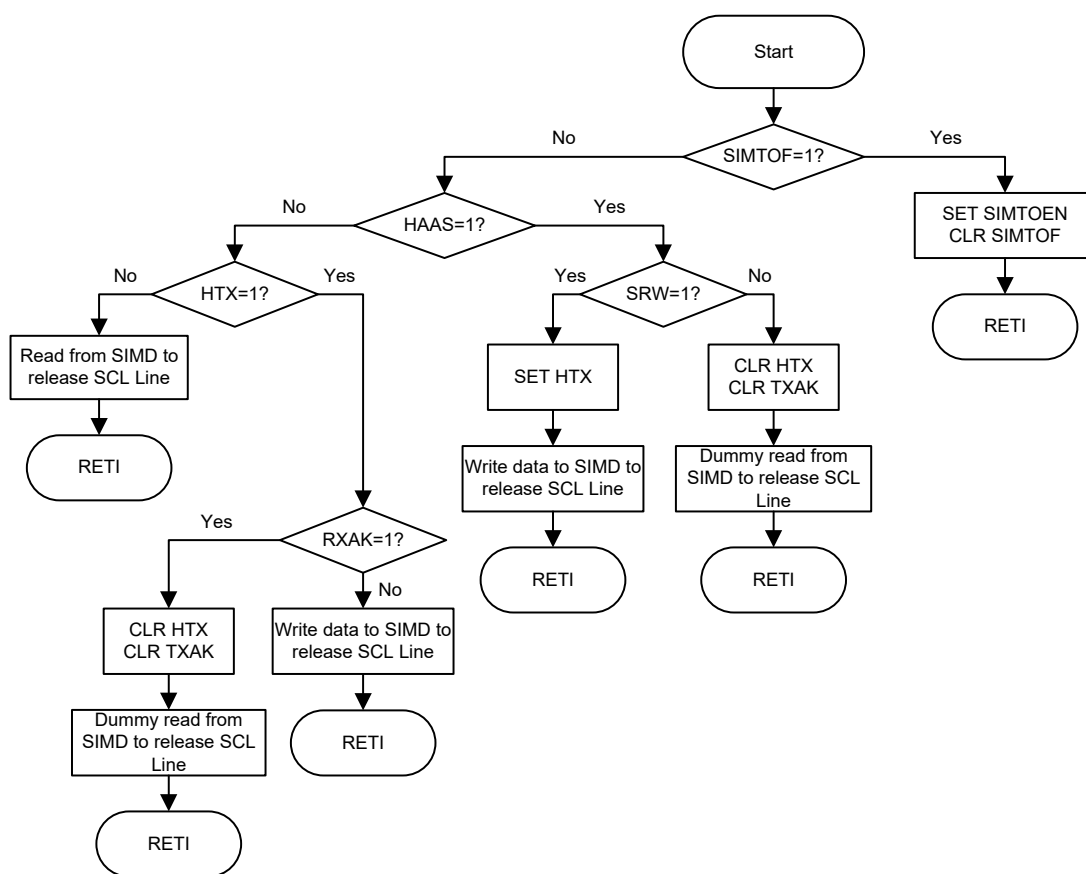
在从机确认接收到从地址后，会进行 8 位宽度的数据传输。这个数据传输顺序是的高位在前，低位在后。接收方在接收到 8 位数据后必须发出一个应答信号 (“0”) 以继续接收下一个数据。如果从机发送方没接收到来自主机接收方的应答信号，发送方将释放 SDA 线，此时主机方可发出 STOP 信号以释放 I²C 总线。所传送的数据存储在 SIMD 寄存器中。如果设置成发送方，从机必须先将欲传输的数据写到 SIMD 寄存器中；如果设置成接收方，从机必须从 SIMD 寄存器读取数据。

当接收器想要继续接收下一个数据时，必须在第 9 个时钟发出应答信号 (TXAK)。被设为发送方的从机将检测寄存器 SIMC1 中的 RXAK 位以判断是否传输下一个字节的数据，如果从机不传输下一个字节，那么它将释放 SDA 线并等待接收主机的停止信号。



I²C 通信时序图

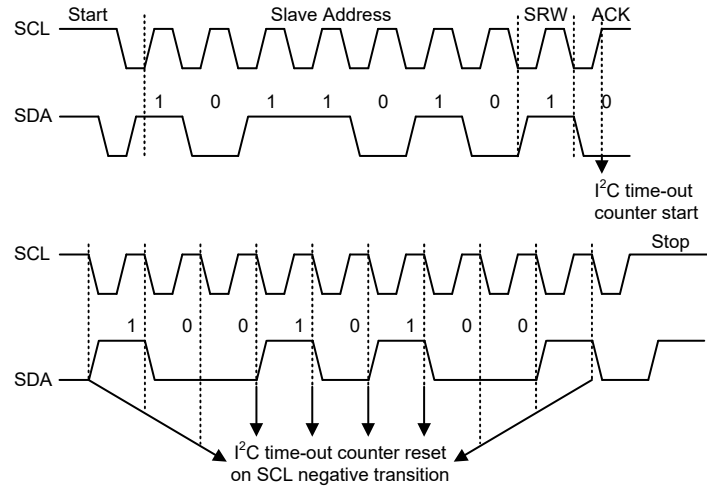
注：当从机地址匹配时，单片机必须选择设置为发送模式还是接收模式。若设置为发送模式，需写数据至 SIMD 寄存器；若设置为接收模式，需立即从 SIMD 寄存器中虚读数据以释放 SCL 线。



I²C 总线 ISR 流程图

I²C 超时控制

超时功能可减少 I²C 接收错误的时钟源而引起的锁死问题。如果连接到 I²C 总线的时钟源经过一段时间还未接收到，则在一定的超时周期后，I²C 电路和寄存器将复位。超时计数器在 I²C 总线“START”和“地址匹配”条件下开始计数，且在 SCL 下降沿清零。在下一个 SCL 下降沿到来之前，如果超时时间大于 SIMTOC 寄存器指定的超时周期，则超时发生。I²C “STOP”条件发生时超时功能终止。



I²C 超时时序图

当 I²C 超时计数器溢出时，计数器将停止计数，SIMTOEN 位被清零，且 SIMTOF 位被置高以表明超时计数器中断发生。超时计数器中断使用的也是 SIM 中断向量。当 I²C 超时发生时，I²C 内部电路会被复位，寄存器也将发生如下复位情况。

寄存器	I ² C 超时发生后
SIMD, SIMA, SIMC0	保持不变
SIMC1	复位至 POR

超时发生后的 I²C 寄存器

SIMTOF 标志位由应用程序清零。共有 64 个超时周期，可通过 SIMTOC 寄存器的 SIMTOSn 位进行选择。超时周期可通过公式计算： $((1 \sim 64) \times (32/f_{SUB}))$ 。由此可得超时周期范围为 1ms~64ms。

• SIMTOC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SIMTOEN	SIMTOF	SIMTOS5	SIMTOS4	SIMTOS3	SIMTOS2	SIMTOS1	SIMTOS0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **SIMTOEN**: SIM I²C 超时控制位

0: 除能
1: 使能

Bit 6 **SIMTOF**: SIM I²C 超时标志位

0: 超时未发生
1: 超时发生

当发生超时，此位由硬件自动置位；此位必须通过应用程序清零。

Bit 5~0 **SIMTOS5~SIMTOS0**: SIM I²C 超时时间选择位
I²C 超时时钟源是 $f_{SUB}/32$ 。
I²C 超时时间计算方法: $(SIMTOS[5:0]+1) \times (32/f_{SUB})$ 。

SPI 串行接口模块

该单片机内含一个独立的 SPI 功能。重要的是，不要将此 SPI 功能与 SIM 模块中的 SPI 功能混淆，其具体描述详见规格书的另一章节。

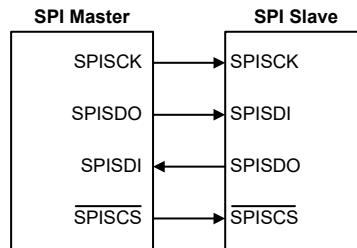
SPI 接口常用于与外部设备如传感器、闪存或 EEPROM 内存等通信。四线 SPI 接口最初是由摩托罗拉公司研制，是一个有相当简单的通信协议的串行数据接口，这个协议可以简化与外部硬件的编程要求。

SPI 通信模式为全双工模式，且能以主 / 从模式的工作方式进行通信，单片机既可以作为主机，也可以作为从机。虽然 SPI 接口理论上允许一个主机控制多个从机，但此处的 SPI 中只有一个片选信号引脚 $\overline{SPISCS}$ 。若主机需要控制多个从机，可使用输入 / 输出引脚选择从机。

SPI 接口操作

SPI 接口是一个全双工串行数据传输器。SPI 接口的四线为：SPISDI、SPISDO、SPISCK 和 $\overline{SPISCS}$ 。SPISDI 和 SPISDO 是数据的输入和输出线。SPISCK 是串行时钟线， $\overline{SPISCS}$ 是从机的选择线。SPI 的接口引脚与其它功能共用引脚。通过设定引脚共用功能选择寄存器的对应位，来选择 SPI 接口引脚。SPI 接口可以通过 SPIC0 寄存器中的 SPIEN 位来除能或使能。连接到 SPI 接口的单片机以从主 / 从模式进行通信，且所有的数据传输由主机发起，时钟信号也由主机控制。由于单片机只有一个 $\overline{SPISCS}$ 引脚，所以只能拥有一个从机设备。若 SPI 功能使能且引脚用作 SPI 输入脚，可通过对应上拉电阻控制寄存器选择此脚的上拉电阻。

可通过软件控制 $\overline{SPISCS}$ 引脚使能与除能，设置 SPICSEN 位为“1”使能 $\overline{SPISCS}$ 功能，设置 SPICSEN 位为“0”， $\overline{SPISCS}$ 引脚将处于浮空状态。

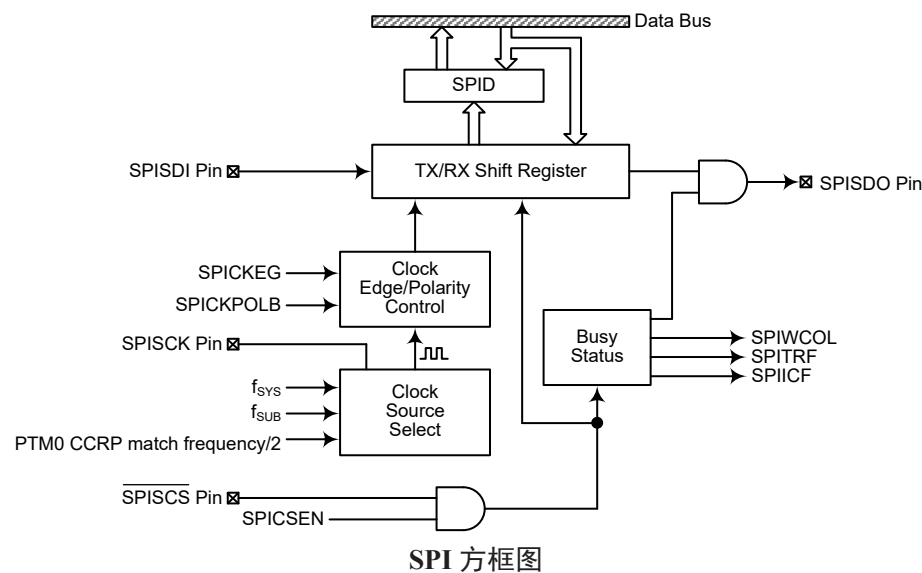


SPI 主 / 从机连接方式

该单片机的 SPI 功能具有以下特点：

- 全双工同步数据传输
- 主从模式
- 最低有效位先传或最高有效位先传的数据传输模式
- 传输完成标志位
- 时钟源上升沿或下降沿有效

SPI 接口状态受很多因素的影响，如单片机处于主机或从机的工作模式以及 SPICSEN、SPIEN 位的状态。



SPI 寄存器

有三个寄存器用于控制 SPI 接口的所有操作，其中有一个数据寄存器 SPID、两个控制寄存器 SPIC0 和 SPIC1。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
SPIC0	SPIM2	SPIM1	SPIM0	—	—	—	SPIEN	SPIICF
SPIC1	—	—	SPICKPOLB	SPICKEG	SPIMLS	SPICSEN	SPIWCOL	SPITRF
SPID	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

SPI 寄存器列表

SPI 数据寄存器

SPID 用于存储发送和接收的数据。在单片机将数据写入到 SPI 总线之前，要传输的数据应先存在 SPID 中。SPI 总线接收到数据之后，单片机就可以从 SPID 数据寄存器中读取。所有通过 SPI 传输或接收的数据都必须通过 SPID 实现。

• **SPID 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

Bit 7~0 **D7~D0**: SPI 数据寄存器位 bit 7 ~ bit 0

SPI 控制寄存器

单片机中也有两个控制 SPI 接口功能的寄存器，SPIC0 和 SPIC1。寄存器 SPIC0 用于控制使能 / 除能功能和设置数据传输的时钟频率。寄存器 SPIC1 用于其它的控制功能如 LSB/MSB 选择，写冲突标志位等。

• SPIC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SPIM2	SPIM1	SPIM0	—	—	—	SPIEN	SPIICF
R/W	R/W	R/W	R/W	—	—	—	R/W	R/W
POR	1	1	1	—	—	—	0	0

Bit 7~5 **SPIM2~SPIM0**: SPI 工作模式控制位

000: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{SYS}/4$

001: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{SYS}/16$

010: SPI 主机模式; SPI 时钟为 $f_{SYS}/64$

011: SPI 主机模式; SPI 时钟为 f_{SUB}

100: SPI 主机模式; SPI 时钟为 PTM0 CCRP 匹配频率 / 2

101: SPI 从机模式

11x: 未定义

这几位用于设置 SPI 的主从模式和 SPI 的主机时钟频率。SPI 时钟源可来自于系统时钟, 也可以选择来自 PTM0 和 f_{SUB} 。若选择的是作为 SPI 从机, 则其时钟源从外部主机而得。

Bit 4~2 未定义, 读为 “0”

Bit 1 **SPIEN**: SPI 控制位

0: 除能

1: 使能

此位为 SPI 接口的开 / 关控制位。此位为 “0” 时, SPI 接口除能, SPISDI、SPISDO、SPISCK 和 SPISCS 脚将失去 SPI 功能, SPI 工作电流减小到最小值。此位为 “1” 时, SPI 接口使能。

Bit 0 **SPIICF**: SPI 未完成标志位

0: 未发生

1: 发生

此位仅当 SPI 配置在 SPI 从机模式时有效。如果 SPI 工作在从机模式且 SPIEN 和 SPICSEN 位都为 “1”, 但在 SPI 数据传输完全结束前 SPISCS 线被外部主机拉高, SPIICF 和 SPITRF 位都会被置高。在这种情况下, 如果相应的中断功能使能将产生一个中断。然而, 如果 SPIICF 位是由软件应用程序设为 1, 那么 SPITRF 位将不会置高。

• SPIC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	SPICKPOLB	SPICKEG	SPIMLS	SPICSEN	SPIWCOL	SPITRF
R/W	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 未定义, 读为 “0”

Bit 5 **SPICKPOLB**: SPI 时钟线的基础状态位

0: 当时钟无效时, SPISCK 引脚为高电平

1: 当时钟无效时, SPISCK 引脚为低电平

此位决定了时钟线的基础状态, 若此位为高, 当时钟无效时 SPISCK 为低电平, 若此位为低, 当时钟无效时 SPISCK 为高电平。

Bit 4 **SPICKEG**: SPI 的 SPISCK 有效时钟边沿类型位

SPICKPOLB=0

0: SPISCK 为高电平且在 SPISCK 上升沿抓取数据

1: SPISCK 为高电平且在 SPISCK 下降沿抓取数据

SPICKPOLB=1

0: SPISCK 为低电平且在 SPISCK 下降沿抓取数据

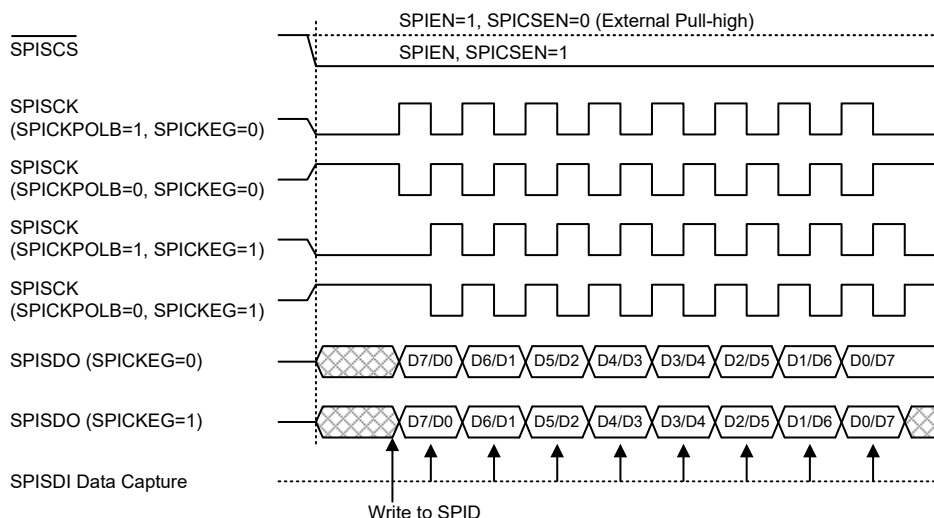
1: SPISCK 为低电平且在 SPISCK 上升沿抓取数据

SPICKEG 和 SPICKPOLB 位用于设置 SPI 总线上时钟信号输入和输出方式。这两位必须在执行数据传输前被设置好，否则将产生错误的时钟边沿信号。SPICKPOLB 位决定时钟线的基本状态，若时钟无效且此位为高，则 SPISCK 为低电平，若时钟无效且此位为低，则 SPISCK 为高电平。SPICKEG 位决定有效时钟边沿类型，取决于 SPICKPOLB 的状态。

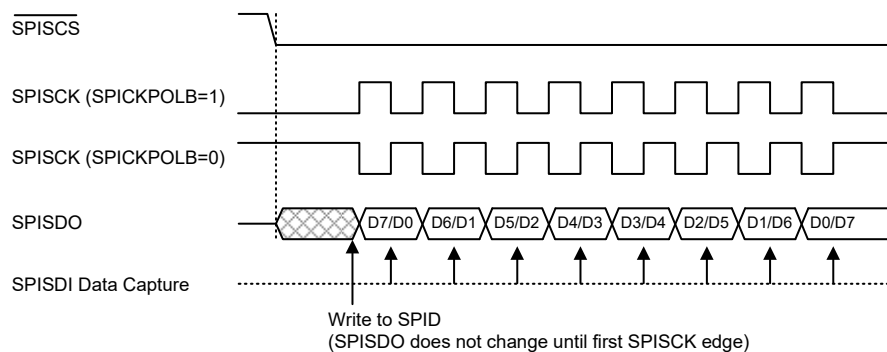
- Bit 3 **SPIMLS**: SPI 数据移位命令位
0: LSB 优先
1: MSB 优先
数据移位选择位，用于选择数据传输时高位优先传输还是低位优先传输。此位设置为高时高位优先传输，为低时低位优先传输。
- Bit 2 **SPICSEN**: SPI SPISCS 引脚控制位
0: 除能
1: 使能
SPICSEN 位用于 $\overline{\text{SPISCS}}$ 引脚的使能 / 除能控制。此位为低时， $\overline{\text{SPISCS}}$ 除能并处于浮空状态。此位为高时，SPISCS 作为选择脚。
- Bit 1 **SPIWCOL**: SPI 写冲突标志位
0: 无冲突
1: 冲突
SPIWCOL 标志位用于监测数据冲突的发生。此位为高时，表示在传输过程中有数据被写入 SPID 寄存器。若数据正在被传输时，此写操作无效。此位可被应用程序清零。
- Bit 0 **SPITRF**: SPI 发送 / 接收结束标志位
0: 数据正在发送
1: 数据发送结束
SPITRF 位为发送 / 接收结束标志位，当 SPI 数据传输结束时，此位自动置为高，但须通过应用程序设置为“0”。此位也可用于产生中断。

SPI 通信

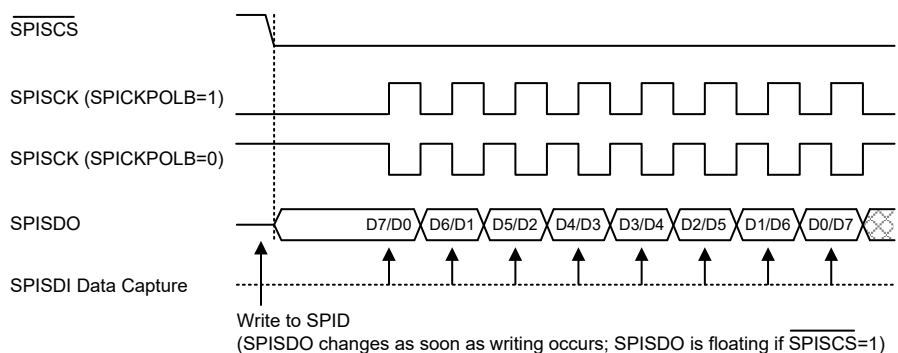
将 SPIEN 设置为高，使能 SPI 功能之后，单片机处于主机模式，当数据写入到寄存器 SPID 的同时传输 / 接收开始进行。数据传输完成时，SPITRF 位将自动被置位但清除只能通过应用程序完成。单片机处于从机模式时，收到主机发来的信号之后，会传输 SPID 中的数据，而且在 SPISDI 引脚上的数据也会被移位到 SPID 寄存器中。主机应在输出时钟信号之前先输出一个 $\overline{\text{SPISCS}}$ 信号以使能从机，从机的数据传输功能也应在与 SPISCK 信号相关的适当时候准备就绪，这由 SPICKPOLB 和 SPICKEG 位决定。所附时序图表明了 SPICKPOLB 和 SPICKEG 位各种设置情况下从机数据与 SPISCK 信号的关系。即使在单片机处于空闲模式时，若 SPI 接口使用的时钟源仍开启，SPI 功能仍将继续执行。



SPI 主机模式时序

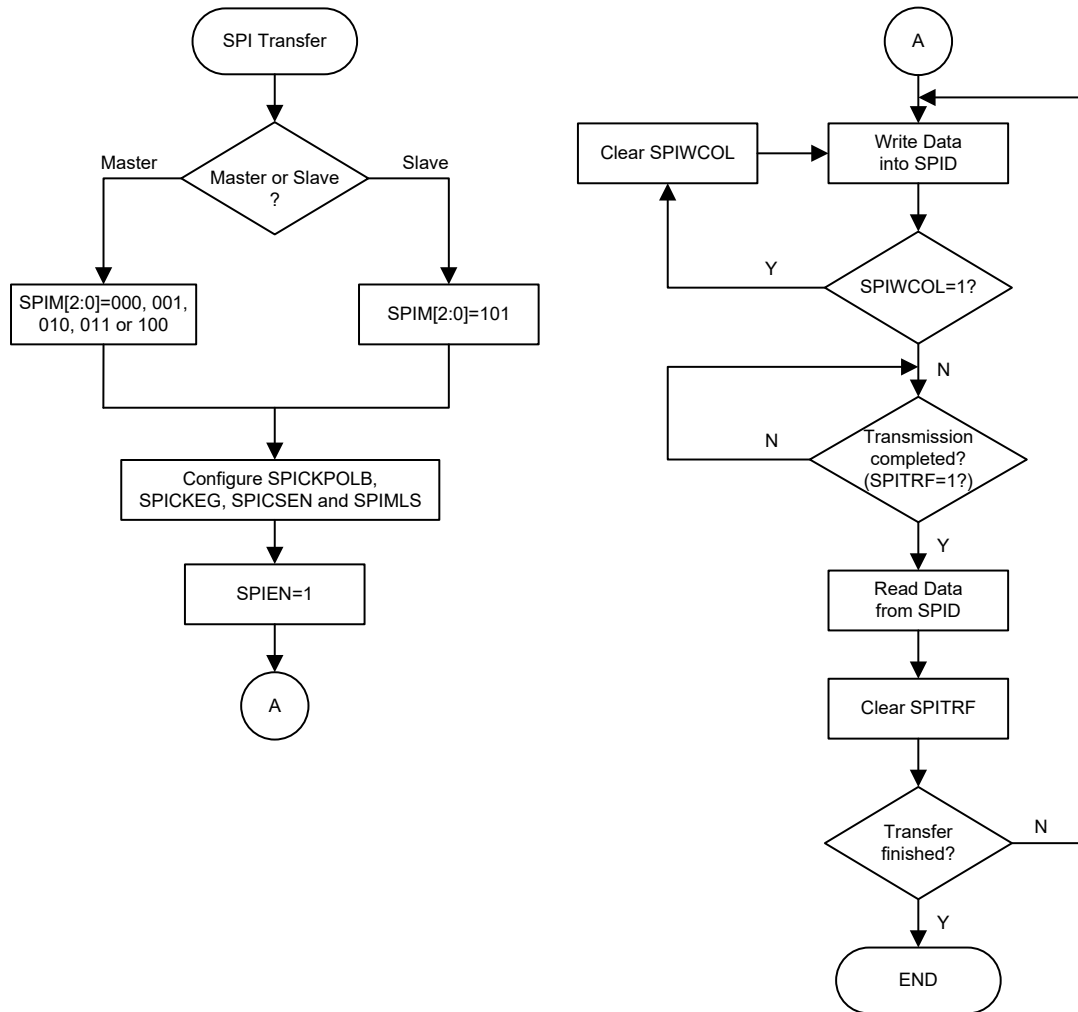


SPI 从机模式时序 – SPICKEG=0



Note: For SPI slave mode, if SPIEN=1 and SPICSEN=0, SPI is always enabled and ignores the SPISCS level.

SPI 从机模式时序 – SPICKEG=1



SPI 传输控制流程图

SPI 总线使能 / 除能

设置 $SPICSEN=1$ 、 $\overline{SPISCS}=0$ 将使能 SPI 总线，然后等待写数据到 SPID 寄存器 (TXRX 缓存器)。单片机处于主机模式，数据写入 SPID 寄存器后，自动开始数据传输或接收操作。数据传输完成时，SPITRF 位将自动被置位。单片机处于从机模式，SPISCK 引脚上收到脉冲信号之后，会传输 TXRX 中的数据，或 SPISDI 引脚上的数据也会被移入。

当 SPI 总线除能时，通过设置相应引脚共用控制位，SPISCK、SPISDI、SPISDO、 $\overline{SPISCS}$ 可作为 I/O 口或其它共用引脚使用。

SPI 操作步骤

四线制 SPI 接口可完成所有主 / 从模式通信工作。由时序图可看出基本的总线工作流程。

在 SPIC1 寄存器中，SPICSEN 位控制 SPI 接口的所有功能。设置此位为高， $\overline{SPISCS}$ 信号线有效将使能 SPI 接口。设置此位为低，SPI 接口除能， $\overline{SPISCS}$ 信号线处于浮空状态因此不能控制 SPI 接口。SPICSEN 位和 SPIC0 寄存器中的 SPIEN 位设置为高，使得 SPISDI 信号线处于浮空状态，SPISDO 信号线为

高电平。主机模式中，如果 SPISCK 信号线为高还是低取决于 SPIC1 寄存器中的时钟极性选择位 SPICKPOLB。从机模式中，SPISCK 信号线处于浮空状态。如果 SPIEN 位设置为低，SPI 接口被除能，通过设置相应引脚共用控制位，SPISCK、SPISDI、SPISDO、SPISCS 可作为 I/O 口或其它共用引脚使用。主机模式中，当数据被写入 SPID 寄存器后，主机发起数据传输，并控制时钟信号。从机模式中，由外部主机发出数据传送 / 接收时钟信号。下面介绍主从模式中数据传输步骤。

主机模式：

- 步骤 1
设置 SPIC0 控制寄存器中的 SPIM2~SPIM0 位，选择 SPIC0 主机模式和时钟源。
- 步骤 2
设置 SPICSEN 和 SPIMLS 位，选择高位或低位数据优先传送，这必须与从机设备一致。
- 步骤 3
设置 SPIC0 控制寄存器中的 SPIEN 位，使能 SPI 接口功能。
- 步骤 4
对于写操作：写数据到 SPID 寄存器，实际上此时数据会被存储在 TXRX 缓存器中。再使用 SPISCK 和 SPISCS 信号线将数据输出。跳至步骤 5。
对于读操作：从 SPISDI 信号线移入的数据将被存储在 TXRX 缓存器中，直到所有数据接收完毕，此时数据全部锁存至 SPID 寄存器。
- 步骤 5
检测 SPIWCOL 位，若此位为高，则发生数据冲突并跳回至步骤 4；若为低，则继续执行下面的步骤。
- 步骤 6
检测 SPITRF 位或等待 SPI 串行总线中断发生。
- 步骤 7
从 SPID 寄存器中读数据。
- 步骤 8
清除 SPITRF。
- 步骤 9
跳回至步骤 4。

从机模式：

- 步骤 1
设置 SPIC0 控制寄存器中的 SPIM2~SPIM0 位，选择 SPIC0 从机模式。
- 步骤 2
设置 SPICSEN 和 SPIMLS 位，选择高位或低位数据优先传送，这必须与主机设备一致。
- 步骤 3
设置 SPIC0 控制寄存器中的 SPIEN 位，使能 SPI 接口功能。
- 步骤 4
对于写操作：写数据到 SPID 寄存器，实际上此时数据会被存储在 TXRX 缓存器中。等待主机时钟 SPISCK 信号和 SPISCS 信号。跳至步骤 5。
对于读操作：从 SPISDI 信号线移入的数据将被存储在 TXRX 缓存器中，直到所有数据接收完毕，此时数据全部锁存至 SPID 寄存器。

- 步骤 5
检测 SPIWCOL 位，若此位为高，则发生数据冲突并跳回至步骤 4；若为低，则继续执行下面的步骤。
- 步骤 6
检测 SPITRF 位或等待 SPI 串行总线中断发生。
- 步骤 7
从 SPID 寄存器中读数据。
- 步骤 8
清除 SPITRF。
- 步骤 9
跳回至步骤 4。

错误侦测

SPIC1 寄存器中的 SPIWCOL 位用于数据传输期间监测数据冲突的发生。此位由串行接口设置为高，而由应用程序来清除为零。在数据传输期间如果写数据到 SPID，此位被置高提示数据冲突发生，并阻止数据继续被写入。

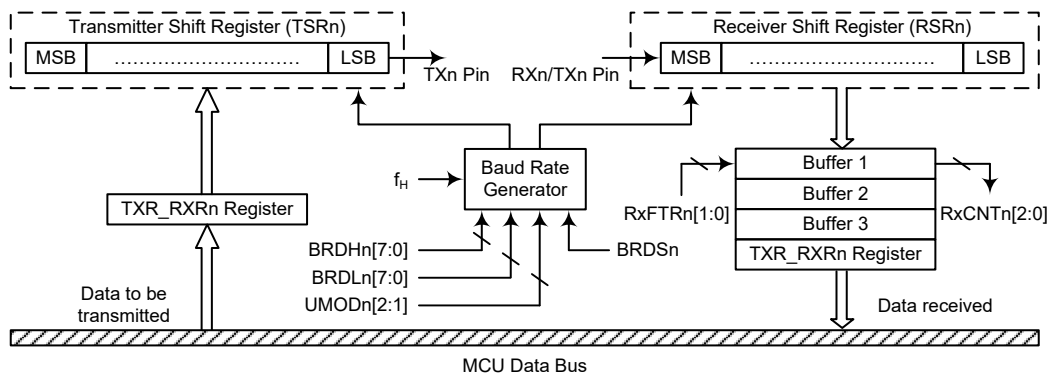
UART 接口

该单片机具有三个全双工或半双工的异步串行通信接口 – UART，可以很方便的与其它具有串行口的芯片通信。UART 具有许多功能特性，发送或接收串行数据时，将数据组成一个 8 位或 9 位的数据块，连同数据特征位一并传输。具有检测数据覆盖或帧错误等功能。UART 功能占用一个内部中断向量，当接收到数据或数据发送结束，触发中断。

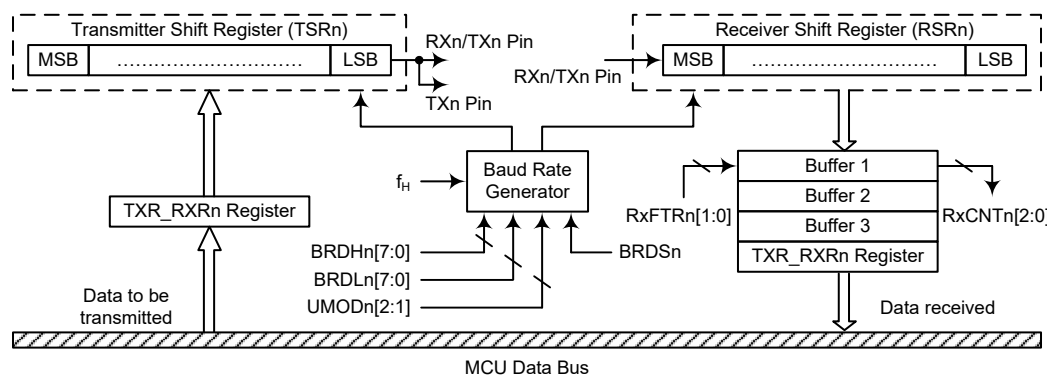
内置的 UART 功能包含以下特性：

- 全双工通用异步接收器 / 发送器
- 8 位或 9 位传输格式
- 奇校验、偶校验、Mark 校验、Space 校验或无校验
- 接收器可配置 1 位或 2 位停止位
- 发送器固定为 2 位停止位
- 16 位预分频的波特率发生器
- 奇偶、帧、噪声和溢出检测
- 支持地址检测中断 (最后一位 = 1)
- 独立的发送和接收使能
- 4-byte FIFO 接收缓冲器
- 1-byte FIFO 发送缓冲器
- RXn/TXn 引脚唤醒功能
- 发送和接收中断
- 中断可由下列条件触发：
 - ◆ 发送器为空
 - ◆ 发送器空闲
 - ◆ 接收器达到 FIFO 触发字节数
 - ◆ 接收器溢出

◆ 地址检测



UARTn 数据传输方框图 – SWM=0 (n=0~2)



UARTn 数据传输方框图 – SWM=1 (n=0~2)

UART 外部引脚

内部 UARTn 有两个外部引脚 TXn 和 RXn/TXn，可与外部串行接口进行通信。TXn 和 RXn/TXn 与 I/O 口或其它功能共用引脚。在使用 UARTn 功能前，应先通过相应的引脚共用功能选择寄存器，选择 TXn 和 RXn/TXn 引脚功能。当 UARTEnn 和 TXENn/RXENn 位置高时，将自动设置这些 I/O 脚或其它共用功能脚作为发送输出和接收输入。此时，用作发送输出的引脚其内部上拉电阻被除能，而用作接收输入的引脚其内部上拉电阻由相应的上拉电阻控制位控制。当 UARTEnn、TXENn 或 RXENn 位清零除能 TXn 或 RXn/TXn 引脚功能后，TXn 或 RXn/TXn 引脚将处于浮空状态。这时 TXn 或 RXn/TXn 引脚是否连接内部上拉电阻是由相应的 I/O 上拉电阻控制位决定的。

UART 单线模式

UARTn 功能支持单线模式通信，通过 UnCR3 寄存器中的 SWMn 位选择。当设置该位为高，UARTn 将工作在单线模式。在单线模式下，单个 RXn/TXn 引脚通过相关控制位的不同设置即可完成数据的发送与接收。设置 RXENn 位为高，RXn/TXn 引脚用作接收引脚。将 RXENn 位清零，同时设置 TXENn 位为高，RXn/TXn 引脚用作发送引脚。

在单线模式下建议不要将 RXENn 位和 TXENn 位同时设置为高。若 RXENn 位和 TXENn 位同时为高 RXENn 位具有更高的优先级，此时 UARTn 为接收器状态。需特别注意的是，UART 章节所有内容是基于 UARTn 全双工通信来对 UARTn 功能进行描述，相关的说明除引脚的使用外，对半双工通信（单线模式）同样适

用。在理解单线模式通信时，全双工通信中使用的 TX 引脚需取代为 RXn/TXn 引脚。

在单线模式下，通过合理的软件配置，数据也可以在 TXn 引脚发送。因此数据可通过 RXn/TXn 和 TXn 引脚输出。

UART 数据传输方案

前面方框图显示了 UARTn 的整体结构。需要发送的数据首先写入 TXR_RXRn 寄存器，接着此数据被传输到发送移位寄存器 TSRn 中，然后在波特率发生器的控制下将 TSRn 寄存器中数据一位位地移到 TXn 引脚上，低位在前。TXR_RXRn 寄存器被映射到单片机的数据存储器中，而发送移位寄存器没有实际地址，所以发送移位寄存器不可直接操作。

数据在波特率发生器的控制下，低位在前高位在后，从外部引脚 RXn/TXn 进入接收移位寄存器 RSRn。当数据接收完成，数据从接收移位寄存器移入可被用户程序操作的 TXR_RXRn 寄存器中。TXR_RXRn 寄存器被映射到单片机数据存储器中，而接收移位寄存器没有实际地址，所以接收移位寄存器不可直接操作。需要注意的是，发送和接收都是共用同一个数据存储器地址的数据寄存器，即 TXR_RXRn 寄存器。

UART 状态和控制寄存器

与 UARTn 功能相关的有八个寄存器，包括控制 UARTn 模块整体功能的 UnSR、UnCR1、UnCR2、UFCRn 和 RxCNTn 寄存器，控制波特率的 BRDHn 和 BRDLn 寄存器，管理发送和接收数据的数据寄存器 TXR_RXRn。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
UnSR	PERRn	NFn	FERRn	OERRn	RIDLEn	RXIFn	TIDLEn	TXIFn
UnCR1	UARTENn	BNOOn	PRENn	PRTn1	PRTn0	TXBRKn	RX8n	TX8n
UnCR2	TXENn	RXENn	STOPSn	ADDENn	WAKEn	RIEn	TIIEEn	TEIEEn
UnCR3	—	—	—	—	—	—	—	SWMn
TXR_RXRn	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
BRDHn	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
BRDLn	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
UFCRn	—	—	UMODn2	UMODn1	UMODn0	BRDSn	RxFTRn1	RxFTRn0
RxCNTn	—	—	—	—	—	D2	D1	D0

UARTn 寄存器列表 (n=0~2)

• UnSR 寄存器

寄存器 UnSR 是 UARTn 的状态寄存器，可以通过程序读取。所有 UnSR 位是只读的。详细解释如下：

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	PERRn	NFn	FERRn	OERRn	RIDLEn	RXIFn	TIDLEn	TXIFn
R/W	R	R	R	R	R	R	R	R
POR	0	0	0	0	1	0	1	1

Bit 7 **PERRn**: 奇偶校验出错标志位
 0: 奇偶校验正确
 1: 奇偶校验出错

PERRn 是奇偶校验出错标志位。若 PERRn=0，奇偶校验正确；若 PERRn=1，接收到的数据奇偶校验出错。只有使能了奇偶校验，选择了校验类型（奇校验、偶校验、Mark 校验或 Space 校验），此位才有效。可使用软件清除该标志位，即先读取 UnSR 寄存器再读 TXR_RXRn 寄存器来清除此位。

Bit 6 **NFn**: 噪声干扰标志位
0: 未检测到噪声
1: 检测到噪声

NFn 是噪声干扰标志位。若 NFn=0，没有受到噪声干扰；若 NFn=1，UARTn 接收数据时受到噪声干扰。它与 RXIFn 在同周期内置位，但不会与溢出标志位同时置位。可使用软件清除该标志位，即先读取 UnSR 寄存器再读 TXR_RXRn 寄存器将清除此标志位。

Bit 5 **FERRn**: 帧错误标志位
0: 无帧错误发生
1: 有帧错误发生

FERRn 是帧错误标志位。若 FERRn=0，没有帧错误发生；若 FERRn=1，当前的数据发生了帧错误。可使用软件清除该标志位，即先读取 UnSR 寄存器再读 TXR_RXRn 寄存器来清除此位。

Bit 4 **OERRn**: 溢出错误标志位
0: 无溢出错误发生
1: 有溢出错误发生

OERRn 是溢出错误标志位，表示接收缓冲器是否溢出。若 OERRn=0，没有溢出错误；若 OERRn=1，发生了溢出错误，它将禁止下一组数据的接收。可通过软件清除该标志位，即先读取 UnSR 寄存器再读 TXR_RXRn 寄存器将清除此标志位。

Bit 3 **RIDLEn**: 接收状态标志位
0: 正在接收数据
1: 接收器空闲

RIDLEn 是接收状态标志位。若 RIDLEn=0，正在接收数据；若 RIDLEn=1，接收器空闲。在接收到停止位和下一个数据的起始位之间，RIDLEn 被置位，表明 UARTn 空闲，RXn/TXn 脚处于逻辑高状态。

Bit 2 **RXIFn**: 接收寄存器状态标志位
0: TXR_RXRn 寄存器为空
1: TXR_RXRn 寄存器含有有效数据且达到接收 FIFO 触发等级

RXIFn 是接收寄存器状态标志位。当 RXIFn=0，TXR_RXRn 寄存器为空；当 RXIFn=1，TXR_RXRn 寄存器接收到新数据且达到接收器 FIFO 触发字节数。当数据从移位寄存器加载到 TXR_RXRn 寄存器中，且达到接收 FIFO 触发等级，如果 UnCR2 寄存器中的 RIEn=1，则会触发中断。当接收数据时检测到一个或多个错误时，相应的标志位 NFn、FERRn 或 PERRn 会在同一周期内置位。读取 UnSR 寄存器再读 TXR_RXRn 寄存器，如果 TXR_RXRn 寄存器中没有新的数据，那么将清除 RXIFn 标志。

Bit 1 **TIDLEn**: 数据发送完成标志位
0: 数据传输中
1: 无数据传输

TIDLEn 是数据发送完成标志位。若 TIDLEn=0，数据传输中。当 TXIFn=1 且数据发送完毕或者暂停字被发送时，TIDLEn 置位。TIDLEn=1，TXn 引脚空闲且处于逻辑高状态。读取 UnSR 寄存器再写 TXR_RXRn 寄存器将清除 TIDLEn 位。数据字符或暂停字就绪时，不会产生该标志位。

Bit 0 **TXIFn**: 发送数据寄存器 TXR_RXRn 状态位
0: 数据还没有从缓冲器加载到移位寄存器中
1: 数据已从缓冲器加载到移位寄存器中 (TXR_RXRn 数据寄存器为空)

TXIFn 是发送数据寄存器为空标志位。若 TXIFn=0，数据还没有从缓冲器加载到移位寄存器中；若 TXIFn=1，数据已从缓冲器中加载到移位寄存器中。读取 UnSR 寄存器再写 TXR_RXRn 寄存器将清除 TXIFn。当 TXENn 被置位，由于发送缓冲器未满，TXIFn 也会被置位。

● UnCR1 寄存器

UnCR1、UnCR2 和 UnCR3 是 UARTn 的三个控制寄存器，用来定义各种 UARTn 功能，例如 UARTn 的使能与除能、奇偶校验控制、传输数据的长度和单线模式通信等等。详细解释如下：

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	UARTENn	BNOn	PRENn	PRTn1	PRTn0	TXBRKn	RX8n	TX8n
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R	W
POR	0	0	0	0	0	0	x	0

“x”：未知

- Bit 7** **UARTENn:** UARTn 功能使能位
 0: UARTn 除能, TXn 和 RXn/TXn 脚处于浮空状态
 1: UARTn 使能, TXn 和 RXn/TXn 脚作为 UARTn 功能引脚
 此位为 UARTn 的使能位。UARTENn=0, UARTn 除能, RXn/TXn 和 TXn 处于浮空状态; UARTENn=1, UARTn 使能, TXn 和 RXn/TXn 将分别由 TXENn 和 RXENn 控制。当 UARTn 被除能将清除缓冲器, 所有缓冲器中的数据将被忽略, 另外波特率计数器、错误和状态标志位被复位, TXENn、RXENn、TXBRKn、RXIFn、OERRn、FERRn、PERRn、RxCNTn 和 NFn 清零, 而 TIDLEn、TXIFn 和 RIDLE 置位, UnCR1、UnCR2、UnCR3、UFCRn、BRDHn 和 BRDLn 寄存器中的其它位保持不变。若 UARTn 工作时 UARTENn 清零, 所有发送和接收将停止, 模块也将复位成上述状态。当 UARTn 再次使能时, 它将在上次配置下重新工作。
- Bit 6** **BNOn:** 数据传输位数选择位
 0: 8-bit 数据传输
 1: 9-bit 数据传输
 BNOn 是数据传输位数选择位。BNOn=1, 传输数据为 9 位; BNOn=0, 传输数据为 8 位。若选择了 9 位数据传输格式, RX8n 和 TX8n 将分别存储接收和发送数据的第 9 位。
 请注意, 若 BNOn=1, 奇偶校验使能时, 数据的第 9 位为奇偶校验位, 不会传送到 RX8n。若 BNOn=0, 奇偶校验使能时, 数据的第 8 位为奇偶校验位, 不会传送到 TXR_RXRn.7。
- Bit 5** **PRENn:** 奇偶校验使能位
 0: 奇偶校验除能
 1: 奇偶校验使能
 此位为奇偶校验使能位。PRENn=1, 使能奇偶校验; PRENn=0, 除能奇偶校验。
- Bit 4~3** **PRTn1~PRTn0:** 奇偶校验选择位
 00: 偶校验
 01: 奇校验
 10: Mark 校验
 11: Space 校验
 奇偶校验选择位。PRTn[1:0]=00, 偶校验; PRTn[1:0]=01, 奇校验; PRTn[1:0]=10, Mark 校验, 校验位为 1; PRTn[1:0]=11, Space 校验, 校验位为 0。
- Bit 2** **TXBRKn:** 暂停字发送控制位
 0: 没有暂停字要发送
 1: 发送暂停字
 TXBRKn 是暂停字发送控制位。TXBRKn=0, 没有暂停字要发送, TXn 引脚正常操作; TXBRKn=1, 将会发送暂停字, 发送器将发送逻辑“0”。若 TXBRKn 为高, 缓冲器中数据发送完毕后, 发送器输出将至少保持 13 位宽的低电平直至 TXBRKn 复位。
- Bit 1** **RX8n:** 接收 9-bit 数据传输格式中的第 9 位 (只读)
 此位只有在传输数据为 9 位的格式中有效, 用来存储接收数据的第 9 位。BNOn 是用来控制传输位数是 8 位还是 9 位。

Bit 0 **TX8n**: 发送 9-bit 数据传输格式中的第 9 位 (只写)
此位只有在传输数据为 9 位的格式中有效, 用来存储发送数据的第 9 位。BNO_n 是用来控制传输位数是 8 位还是 9 位。

• UnCR2 寄存器

UnCR2 是 UART_n 的第二个控制寄存器, 它的主要功能是控制发送器、接收器以及各种 UART_n 中断源的使能或除能。它也可用来选择接收器停止位的长度, 使能接收唤醒和地址侦测。详细解释如下:

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	TXEN _n	RXEN _n	STOPSn	ADDEN _n	WAKEN	RIEn	TIIE _n	TEIE _n
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **TXEN_n**: UART_n 发送使能位
0: UART_n 发送除能
1: UART_n 发送使能
此位为发送使能位。TXEN_n=0, 发送将被除能, 发送器立刻停止工作。另外发送缓冲器将被复位, 此时 TX_n 引脚将处于浮空状态。若 TXEN_n=1 且 UARTE_n=1, 则发送将被使能, TX_n 引脚将由 UART_n 来控制。在数据传输时清除 TXEN_n 将中止数据发送且复位发送器, 此时 TX_n 引脚将处于浮空状态。

Bit 6 **RXEN_n**: UART_n 接收使能位
0: UART_n 接收除能
1: UART_n 接收使能
此位为接收使能位。RXEN_n=0, 接收将被除能, 接收器立刻停止工作。另外接收缓冲器将被复位, 此时 RX_n/TX_n 引脚将处于浮空状态。若 RXEN_n=1 且 UARTE_n=1, 则接收将被使能, RX_n/TX_n 引脚将由 UART_n 来控制。在数据传输时清除 RXEN_n 将中止数据接收且复位接收器, 此时 RX_n/TX_n 引脚将处于浮空状态。

Bit 5 **STOPSn**: 接收器停止位的长度选择位
0: 有一位停止位
1: 有两位停止位
此位用来设置接收器停止位的长度。STOPSn=1, 有两位停止位; STOPSn=0, 只有一位停止位。发送器固定使用两位停止位。

Bit 4 **ADDEN_n**: 地址检测使能位
0: 地址检测除能
1: 地址检测使能
此位为地址检测使能和除能位。ADDEN_n=1, 地址检测使能, 此时数据的第 8 位 (BNO_n=0) 或第 9 位 (BNO_n=1) 为高, 那么接到的是地址而非数据。若相应的中断使能且接收到的值最高位为 1, 那么中断请求标志将会被置位, 若地址检测功能使能且最高位为 0, 那么将不会产生中断且收到的数据也会被忽略。

Bit 3 **WAKEN**: RX_n/TX_n 脚下降沿唤醒 UART_n 功能使能位
0: RX_n/TX_n 脚下降沿唤醒 UART_n 功能除能
1: RX_n/TX_n 脚下降沿唤醒 UART_n 功能使能
此位用于控制 RX_n/TX_n 引脚下降沿时是否唤醒 UART_n 功能。此位仅当 UART_n 时钟源 f_{cl} 关闭时有效。若 UART_n 时钟源 f_{cl} 还开启, 则 RX_n/TX_n 引脚唤醒 UART_n 功能无效。若此位置高且 UART_n 时钟 f_{cl} 关闭, 当 RX_n/TX_n 引脚发生下降沿时会产生 UART_n 唤醒请求。若相应的中断使能, 将产生 RX_n/TX_n 引脚唤醒 UART_n 的中断, 以告知单片机使其通过应用程序开启 UART_n 时钟源 f_{cl}, 从而唤醒 UART_n 功能。否则, 若此位为低, 即使 RX_n/TX_n 引脚发生下降沿也无法恢复 UART_n 功能。

- Bit 2 **RIEn**: 接收中断使能位
 0: 接收中断除能
 1: 接收中断使能
 此位为接收中断使能或除能位。若 RIEn=1, 当 OERRn 或 RXIFn 置位时, UARTn 的中断请求标志置位; 若 RIEn=0, UARTn 中断请求标志不受 OERRn 和 RXIFn 影响。
- Bit 1 **TIIEEn**: 发送器空闲中断使能位
 0: 发送器空闲中断除能
 1: 发送器空闲中断使能
 此位为发送器空闲中断的使能或除能位。若 TIIEEn=1, 当发送器空闲触发 TIDLEn 置位时, UARTn 的中断请求标志置位; 若 TIIEEn=0, UARTn 中断请求标志不受 TIDLEn 的影响。
- Bit 0 **TEIEn**: 发送寄存器为空中断使能位
 0: 发送寄存器为空中断除能
 1: 发送寄存器为空中断使能
 此位为发送寄存器为空中断的使能或除能位。若 TEIEn=1, 当发送器为空中断触发 TXIFn 置位时, UARTn 的中断请求标志置位; 若 TEIEn=0, UARTn 中断请求标志不受 TXIFn 的影响。

• UnCR3 寄存器

UnCR3 寄存器用于使能 UART 单线模式通信功能。在单线模式下, UARTn 只需要使用一条线, RXn/TXn, 在 UnCR2 寄存器中的 RXENn 位和 TXENn 位的控制下即可完成通信。

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	—	SWMn
R/W	—	—	—	—	—	—	—	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	—	0

Bit 7~1 未定义, 读为 “0”

- Bit 0 **SWMn**: 单线模式使能控制位
 0: 除能, RXn/TXn 引脚仅用作 UARTn 接收器功能,
 1: 使能, RXn/TXn 引脚可用作由 RXENn 和 TXENn 位控制下可用作接收或发射功能
 请注意, 单线模式使能时, 若 RXENn 位和 TXENn 位都置高, 则 RXn/TXn 引脚将仅用作接收功能。

• TXR_RXRn 寄存器

TXR_RXRn 是一个数据寄存器, 用来存储 TXn 引脚将要发送或 RXn/TXn 引脚正在接收的数据。

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”: 未知

Bit 7~0 **D7~D0**: UARTn 发送 / 接收数据位 bit 7~bit 0

• BRDHn 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

- Bit 7~0 **D7~D0**: 波特率分频器高字节
波特率分频器 BRDn (BRDHn/BRDLn) 用来定义 UARTn 时钟的分频比率。
波特率 = $f_{H}/(BRDn+UMODn/8)$
BRDn=16~65535 或 8~65535, 取决于 BRDSn
注: 1. 当 BRDSn=0 时, BRDn 值不应小于 16; 当 BRDSn=1 时, BRDn 值不应小于 8, 否则可能发生错误。
2. 必须先对 BRDLn 写值, 再对 BRDHn 写值, 否则可能发生错误。
3. 不可在数据传输过程中修改 BRDHn 寄存器。

• BRDLn 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

- Bit 7~0 **D7~D0**: 波特率分频器低字节
波特率分频器 BRDn (BRDHn/BRDLn) 用来定义 UARTn 时钟的分频比率。
波特率 = $f_{H}/(BRDn+UMODn/8)$
BRDn=16~65535 或 8~65535, 取决于 BRDSn
注: 1. 当 BRDSn=0 时, BRDn 值不应小于 16; 当 BRDSn=1 时, BRDn 值不应小于 8, 否则可能发生错误。
2. 必须先对 BRDLn 写值, 再对 BRDHn 写值, 否则可能发生错误。
3. 不可在数据传输过程中修改 BRDLn 寄存器。

• UFCRn 寄存器

UFCRn 寄存器是 FIFO 控制寄存器, 用于 UARTn 调制控制、BRDn 范围选择、RXIFn 和中断的触发字节数选择。

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	UMODn2	UMODn1	UMODn0	BRDSn	RxFTRn1	RxFTRn0
R/W	—	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	0	0	0	0	0	0

- Bit 7~6 未定义, 读为 “0”
Bit 5~3 **UMODn2~UMODn0**: UARTn 调制控制位
该调制控制位用于校正接收到的或发送出的 UARTn 信号的波特率。这几位决定是否应该在一个 UARTn 位时间内加入额外的 UARTn 时钟周期。每个 UARTn 位时间 UMODn2~UMODn0 将被加入到内部累加器中。直到进位到 bit 3, 对应的 UARTn 位时间增加一个 UARTn 时钟周期。
Bit 2 **BRDSn**: BRDn 范围选择
0: BRDn=16~65535
1: BRDn=8~65535
BRDSn 位用于控制 UARnT 位时间内的采样点。若 BRDSn=0, 则在一个 UARTn

位时间内采样点为 $BRDn/2$ 、 $BRDn/2+1 \times f_H$ 和 $BRDn/2+2 \times f_H$ 。若 $BRDSn=1$ ，则在一个 $UARTn$ 位时间内采样点为 $BRDn/2-1 \times f_H$ 、 $BRDn/2$ 、 $BRDn/2+2 \times f_H$ 。
需注意，不可在数据传输过程中修改 $BRDSn$ 位。

Bit 1~0 **RxFTRn1~RxFTRn0**: 接收器 FIFO 触发等级 (字节数)

- 00: 接收器 FIFO 中有 4 个字节
- 01: 接收器 FIFO 中有 1 个以上字节
- 10: 接收器 FIFO 中有 2 个以上字节
- 11: 接收器 FIFO 中有 3 个以上字节

对于接收器，这几位用于定义接收器 FIFO 中接收到的数据字节数，达到设定字节数将触发 $RXIFn$ 位置高，若 $RIEn$ 位使能，还将产生一个中断。为防止 $OERRn$ 置位，用户可配置接收器 FIFO 达 2 个字节时触发中断，避免超出 4 个字节无法由程序及时处理的溢出状态。复位后接收器 FIFO 为空。

● RxCNTn 寄存器

$RxCNTn$ 寄存器是一个计数器，用来表示未被 MCU 读取的接收器 FIFO 中接收的数据字节数。这个寄存器是只读的。

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	D2	D1	D0
R/W	—	—	—	—	—	R	R	R
POR	—	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7~3 未定义，读为“0”

Bit 2~0 **D2~D0**: 接收器 FIFO 计数器

$RxCNTn$ 寄存器是一个计数器，用来表示未被 MCU 读取的接收器 FIFO 中接收的数据字节数。当接收器 FIFO 接收到一个字节数据时， $RxCNTn$ 将自动加一；当 MCU 从接收器 FIFO 中读取一个字节数据时， $RxCNTn$ 将自动减一。如果接收器 FIFO 中有 4 个字节的数据，那么第 5 个数据将保存在移位寄存器中。如果有第 6 个数据，第 6 个数据将保存在移位寄存器中。但是 $RxCNTn$ 的值仍然是 4。当复位发生或 $UARTENn=1$ 时， $RxCNTn$ 将被清零。这个寄存器是只读的。

波特率发生器

$UARTn$ 自身具有一个波特率发生器，通过它可以设定数据传输速率。波特率是由一个独立的内部 16 位计数器产生，它由 $BRDHn/BRDLn$ 寄存器和 $UARTn$ 调制控制位 $UMODn2 \sim UMODn0$ 来控制。为防止接收器波特率出现频率累积误差，建议使用 2 位停止位，使每一帧数据完成接收后重新同步。如果由 $UARTn$ 时钟 f_H 生成所需的波特率 BR ，则：

$$f_H/BR = \text{整数部分} + \text{小数部分}$$

整数部分载入 $BRDn$ ($BRDHn/BRDLn$)，小数部分乘以 8，四舍五入后载入 $UMODn$ 字段，如下：

$$BRDn = \text{TRUNC}(f_H/BR)$$

$$UMODn = \text{ROUND}[\text{MOD}(f_H/BR) \times 8]$$

因此，实际波特率如下：

$$\text{波特率} = f_H / [BRDn + (UMODn/8)]$$

波特率和误差的计算

若选用 4MHz 时钟频率且期望的波特率为 230400，计算 $BRDHn/BRDLn$ 寄存器的值，实际波特率和误差。

根据上述公式， $BRDn = \text{TRUNC}(f_H/BR) = \text{TRUNC}(17.36111) = 17$

$UMODn = \text{ROUND}[\text{MOD}(f_H/BR) \times 8] = \text{ROUND}(0.36111 \times 8) = \text{ROUND}(2.88888) = 3$

实际波特率 = $f_H / [BRDn + (UMODn/8)] = 230215.83$

因此，误差 = $(230215.83 - 230400) / 230400 = -0.08\%$

调制控制范例

为了得到 UARTn 调制控制位 UMODn2~UMODn0 的最佳拟合位序列，可以采用以下算法：首先，将理论除法因子的小数部分乘以 8。然后将结果四舍五入，并写入 UMODn2~UMODn0 位。每个 UARTn 位时间 UMODn2~UMODn0 将被加入到内部累加器中。直到进位到 bit 3，对应的 UARTn 位时间增加一个 UARTn 时钟周期。下面以之前计算的小数 0.36111 为例来做说明：UMODn[2:0] = ROUND(0.36111 × 8) = 011b。

小数叠加	进位到 Bit 3	UARTn 位时间序列	额外的 UARTn 时钟周期
0000b+0011b=0011b	No	起始位	No
0011b+0011b=0110b	No	D0	No
0110b+0011b=1001b	Yes	D1	Yes
1001b+0011b=1100b	No	D2	No
1100b+0011b=1111b	No	D3	No
1111b+0011b=0010b	Yes	D4	Yes
0010b+0011b=0101b	No	D5	No
0101b+0011b=1000b	Yes	D6	Yes
1000b+0011b=1011b	No	D7	No
1011b+0011b=1110b	No	校验位	No
1110b+0011b=0001b	Yes	停止位	Yes

波特率校正范例

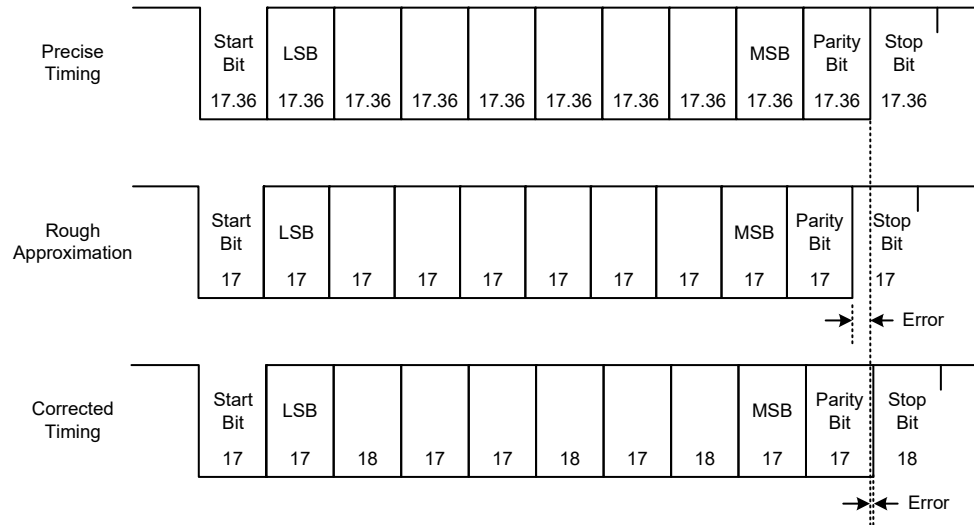
下图为一个使用 UARTn 时钟 f_H 生成的波特率为 230400 的示例，数据格式是：8 位数据位，奇偶校验使能，无地址位，2 位停止位。

下图显示了三个不同的帧：

上帧为准确帧，位长为 17.36 个 f_H 时钟周期 ($400000/230400=17.36$)。

中间帧采用粗略估计，位长为 17 个 f_H 时钟周期。

下帧显示的是校正后的帧，采用 UARTn 调制控制位 UMODn2~UMODn0 的最佳拟合算法。



UART 模块的设置与控制

UARTn 采用标准的不归零码传输数据，这种方法通常被称为 NRZ 法。它由 1 位起始位，8 位或 9 位数据位和 1 位或者两位停止位组成。奇偶校验是由硬件自动完成的，可设置成奇校验、偶校验、Mark 校验、Space 校验或无校验。常用的数据传输格式由 8 位数据位，1 位停止位，无校验组成，用 8、N、1 表示，它是系统上电的默认格式。数据位数和奇偶校验由 UnCR1 寄存器的 BNO_n、PRTn1~PRTn0 和 PREN_n 设定。发送器固定使用 2 位停止位，接收器停止位数由 STOPS_n 设定。用于数据发送和接收的波特率由一个内部的 16 位波特率发送器产生，数据传输时低位在前高位在后。尽管 UARTn 发送器和接收器在功能上相互独立，但它们使用相同的数据传输格式和波特率，在任何情况下，停止位是必须的。

UART 的使能和除能

UARTn 是由 UnCR1 寄存器的 UARTEN_n 位来使能和除能的。若 UARTEN_n、TXEN_n 和 RXEN_n 都为高，则 TX_n 和 RX_n/TX_n 分别为 UARTn 的发送端口和接收端口。若没有数据发送，TX_n 引脚默认状态为高电平。

UARTEN_n 清零将除能 TX_n 和 RX_n/TX_n，通过设置相关引脚共用控制位，这两个引脚可用作普通 I/O 口或其它引脚共用功能。当 UARTn 被除能时将清空缓冲器，所有缓冲器中的数据将被忽略，另外一些使能控制、错误标志和状态标志将被复位，如 TXEN_n、RXEN_n、TXBRK_n、RXIF_n、OERR_n、FERR_n、PERR_n、RxCNT_n 和 NF_n 清零，而 TIDLE_n、TXIF_n 和 RIDLE_n 置位，UnCR1、UnCR2、UnCR3、UFCR_n、BRDH_n 和 BRDL_n 寄存器中的其它位保持不变。若 UARTn 工作时 UARTEN_n 清零，所有发送和接收将停止，UARTn 也将复位成上述状态。当 UARTn 再次使能时，它将在上次配置下重新工作。

数据位、停止位位数以及奇偶校验的选择

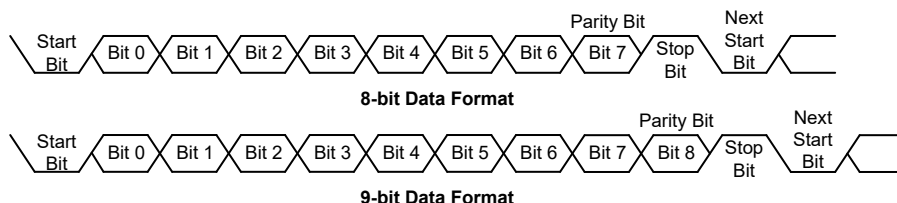
数据传输格式由数据长度、是否校验、校验类型、地址位以及停止位长度组成。它们都是由 UnCR1 和 UnCR2 寄存器的各个位控制的。BNO_n 决定数据传输是 8 位还是 9 位；PRTn1~PRTn0 决定校验类型；PREN_n 决定是否选择奇偶校验、Mark 校验或者 Space 校验；而 STOPS_n 决定接收器选用 1 位还是 2 位停止位，发送器则固定使用 2 位停止位。下表列出了各种数据传输格式。若地址检测功能使能，地址位，即数据字节的最高位，用来确定此帧是地址还是数据。停止

位的长度和数据位的长度无关，且只有接收器需设置停止位长度。发送器固定使用 2 位停止位。

起始位	数据位	地址位	校验位	停止位
8 位数据位				
1	8	0	0	1 或 2
1	7	0	1	1 或 2
1	7	1	0	1 或 2
9 位数据位				
1	9	0	0	1 或 2
1	8	0	1	1 或 2
1	8	1	0	1 或 2

发送和接收数据格式

下图是传输 8 位和 9 位数据的波形。



UART 发送器

UnCR1 寄存器的 BNO_n 位是控制数据传输的长度。BNO_n=1 其长度为 9 位，第 9 位 MSB 存储在 UnCR1 寄存器的 TX8_n 中。发送器的核心是发送移位寄存器 TSR_n，它的数据由发送寄存器 TXR_RXR_n 提供，应用程序只须将发送数据写入 TXR_RXR_n 寄存器。上组数据的停止位发出前，TSR_n 寄存器禁止写入。如果还有新的数据要发送，一旦停止位发出，待发数据将会从 TXR_RXR_n 寄存器加载到 TSR_n 寄存器。TSR_n 不像其它寄存器一样映射到数据存储器，所以应用程序不能对其进行读写操作。TXEN_n=1，发送使能，但若 TXR_RXR_n 寄存器没有数据或者波特率没有设置，发送器将不会工作。先写 TXR_RXR_n 寄存器再置高 TXEN_n 也会触发发送。当发送器使能，若 TSR_n 寄存器为空，数据写入 TXR_RXR_n 寄存器将会直接加载到 TSR_n 寄存器中。发送器工作时，TXEN_n 清零，发送器将立刻停止工作并且复位，此时通过设置相关引脚共用控制位，TX_n 引脚用作普通 I/O 口或其它引脚共用功能。

发送数据

当 UART_n 发送数据时，数据从移位寄存器中移到 TX_n 引脚上，其低位在前高位在后。在发送模式中，TXR_RXR_n 寄存器在内部总线和发送移位寄存器间形成一个缓冲。如果选择 9 位数据传输格式，最高位 MSB 取自 UnCR1 寄存器的 TX8_n。

发送器初始化可由如下步骤完成：

- 正确地设置 BNO_n、PRTn1~PRTn0、PREN_n 位以确定数据长度和校验类型，而停止位固定为 2 位。
- 设置 BRDH_n、BRDL_n 寄存器和 UMODn2~UMODn0 位，选择期望的波特率。
- 置高 TXEN_n，使能 UART_n 发送器且使 TX_n 作为 UART_n 的发送端。

- 读取 UnSR 寄存器，然后将待发数据写入 TXR_RXRn 寄存器。注意，此步骤会清除 TXIFn 标志位。

如果要发送多个数据只需重复上一步骤。

当 TXIFn=0 时，数据将禁止写入 TXR_RXRn 寄存器。可以通过以下步骤来清除 TXIFn：

1. 读取 UnSR 寄存器
2. 写 TXR_RXRn 寄存器

只读标志位 TXIFn 由 UARTn 硬件置位。若 TXIFn=1，TXR_RXRn 寄存器为空，其它数据可以写入而不会覆盖之前的数据。若 TEIE=1，TXIFn 标志位会产生中断。在数据传输时，写 TXR_RXRn 指令会将待发数据暂存在 TXR_RXRn 寄存器中，当前数据发送完毕后，待发数据被加载到发送移位寄存器中。当发送器空闲时，写 TXR_RXRn 指令会将数据直接加载到 TSRn 寄存器中，数据传输立刻开始且 TXIFn 置位。当发送完停止位或暂停帧后，表示一帧数据已发送完毕，此时 TIDLEn 位将被置位。

可以通过以下步骤来清除 TIDLEn：

1. 读取 UnSR 寄存器
2. 写 TXR_RXRn 寄存器

请注意，清除 TXIFn 和 TIDLEn 软件执行次序相同。

发送暂停字

若 TXBRKn=1 保持时间超过 $[(BRDn+1) \times t_{th}]$ ，且 TIDLEn=1，下一帧将会发送暂停字。它是由一个起始位、 $13 \times N$ ($N=1, 2, \dots$) 位逻辑 0 组成。置位 TXBRKn 将会发送暂停字，而清除 TXBRKn 将产生停止位，传输暂停字不会产生中断。需要注意的是，暂停字至少 13 位宽。若 TXBRKn 持续为高，那么发送器会一直发送暂停字；当应用程序将 TXBRKn 清零后，发送器结束最后一帧暂停字的发送后接着发送两位停止位。最后一帧暂停字的结尾自动为高电平，以确保下一帧数据起始位的检测。

UART 接收器

UARTn 接收器支持 8 位或者 9 位数据接收。若 BNO=1，数据长度为 9 位，而最高位 MSB 存放在 UnCR1 寄存器的 RX8n 中。接收器的核心是串行移位寄存器 RSRn。RXn/TXn 引脚上的数据送入数据恢复器中，它在 16 倍波特率的频率下工作，而串行移位器工作在正常波特率下。当在 RXn/TXn 引脚上检测到停止位，若 TXR_RXRn 寄存器为空，数据从 RSRn 寄存器中加载到 TXR_RXRn 寄存器。RXn/TXn 引脚上的每一位数据会被采样三次以判断其逻辑状态。RSRn 不像其它寄存器一样映射在数据存储区，所以应用程序不能对其进行读写操作。

接收数据

当 UARTn 接收数据时，数据低位在前高位在后，连续地从 RXn/TXn 引脚进入移位寄存器。TXR_RXRn 寄存器在内部总线和接收移位寄存器间形成一个缓冲。TXR_RXRn 寄存器是一个四字节深度的 FIFO 缓冲器，它能保存四字节数据的同时接收第五字节数据，应用程序必须保证在接收完第五字节前读取 TXR_RXRn 寄存器，否则忽略第五字节数据并且发生溢出错误。如需连续多帧数据传输，强烈建议接收器使用 2 位停止位，以避免接收器波特率频率累积误差造成的接收错误。

接收器的初始化可由如下步骤完成：

- 正确地设置 BNO、PRTn1~PRTn0、PRENn 和 STOPSn 位，以确定数据长度、

校验类型和停止位个数。

- 设置 BRDHn、BRDLn 寄存器以及 UMOD2~UMOD0 位，选择期望的波特率。
- 置高 RXENn，使能 UARTn 接收器且使 RXn/TXn 作为 UARTn 的接收端。

此时接收器被使能并检测起始位。

接收数据将会发生如下事件：

- 当 TXR_RXRn 寄存器中包含有效数据时，UnSR 寄存器中的 RXIFn 位将会置位，可以通过轮询 RxCNT 寄存器的内容来检查有效数据字节数。
- 数据从 RSRn 寄存器加载到 TXR_RXRn 寄存器中，并且达到接收器 FIFO 触发字节数，若 RIEn=1，将产生中断。
- 若接收器检测到帧错误、噪声干扰错误、奇偶出错或溢出错误，那么相应的错误标志位置位。

可以通过如下步骤来清除 RXIFn：

1. 读取 UnSR 寄存器
2. 读取 TXR_RXRn 寄存器

接收暂停字

UARTn 接收任何暂停字都会当作帧错误处理。接收器只根据 BNO n 位的设置外加一个或两个停止位来确定一帧数据的长度。若暂停字数大于 BNO n 位指定的长度外加一个或两个停止位，接收器认为接收已完毕，RXIFn 和 FERRn 置位，TXR_RXRn 寄存器清 0，若相应的中断允许且 RIDLEn 为高将会产生中断。暂停字只会被认为包含信息 0 且会置位 FERRn 标志位。如果检测到较长的暂停信号，接收器会将此信号视为包含一个起始位、数据位和无效的停止位的数据帧并且置位 FERRn 标志位。在下个开始位到来之前，接收器必须等待一个或两个有效的停止位。接收器不会假定线上的暂停信号是下一个开始位。暂停字将会加载到缓冲器中，在接收到停止位前不会再接收数据，没有检测到停止位也会置位只读标志位 RIDLEn。

UARTn 接收到暂停字会产生以下事件：

- 帧错误标志位 FERRn 置位。
- TXR_RXRn 寄存器清零。
- OERRn、NFn、PERRn、RIDLEn 或 RXIFn 可能会置位。

空闲状态

当 UARTn 接收数据时，即在起初位和停止位之间，UnSR 寄存器的接收状态标志位 RIDLEn 清零。在停止位和下一帧数据的起始位之间，RIDLEn 被置位，表示接收器空闲。

接收中断

UnSR 寄存器的只读标志位 RXIF 由接收器的边沿触发置位。若 RIEn=1，数据从移位寄存器 RSRn 加载到 TXR_RXRn 寄存器时产生中断，同样地，溢出也会产生中断。

如有其他子程序被调用且执行时间大于 UARTn 接收五帧数据的时间，若子程序执行期间无法及时读取 UARTn 接收数据，则需提前将 RXENn 清零，暂停接收数据；若子程序执行期间无法及时响应 UARTn 中断处理溢出错误，则需确保执行子程序时 EMI 与 RXENn 都是关闭的，子程序执行完成后，再开启 EMI 与 RXENn，继续接收 UARTn 数据。

接收错误处理

UARTn 会产生几种接收错误，下面部分将描述各错误以及怎样处理。

溢出 – OERR 标志

TXR_RXRn 寄存器是一个四字节深度的 FIFO 缓冲器，它能保存四字节数据的同时接收第五字节数据，应用程序必须保证在接收完第五字节前读取 TXR_RXRn 寄存器，否则发生溢出错误。

产生溢出错误时将会发生以下事件：

- UnSR 寄存器中 OERRn 被置位。
- TXR_RXRn 寄存器中数据不会丢失。
- RSRn 寄存器数据将会被覆盖。
- 若 RIEn=1，将会产生中断。

当 OERRn 位被设为“1”时，用户需要立即读取五帧数据（四层接收缓冲器与移位寄存器数据），避免无法预期的错误发生，例如 UARTn 无法再接收数据。

如果发生上述错误，可将 RXENn 清为“0”再设为“1”，重新接收数据。

若要将 OERRn 清零，先读取 UnSR 寄存器再读取 TXR_RXRn 寄存器即可。

噪声干扰 – NFn 标志

数据恢复时多次采样可以有效的鉴别出噪声干扰。当检测到数据受到噪声干扰时将会发生以下事件：

- 在 RXIFn 上升沿，UnSR 寄存器中只读标志位 NFn 置位。
- 数据从 RSRn 寄存器加载到 TXR_RXRn 寄存器中。
- 不产生中断，但此位置位发生在 RXIFn 置位产生中断的同周期内。

先读取 UnSR 寄存器再读取 TXR_RXRn 寄存器可将 NFn 清零。

帧错误 – FERR 标志

若在停止位上检测到 0，UnSR 寄存器中只读标志 FERRn 置位。若选择两位停止位，此两位都必须为高，否则将置位 FERRn。此标志位同接收的数据分别记录在 UnSR 寄存器和 TXR_RXRn 寄存器中，此标志位可被任何复位清零。

奇偶校验错误 – PERR 标志

若接收到数据出现奇偶校验错误，UnSR 寄存器中只读标志 PERRn 置位。只有使能了奇偶校验，选择了校验类型，此标志位才有效。此标志位同接收的数据分别记录在 UnSR 寄存器和 TXR_RXRn 寄存器中，此标志位可被任何复位清零。注意，在读取相应的数据之前必须先访问 UnSR 寄存器中的 FERRn 和 PERRn 错误标志位。

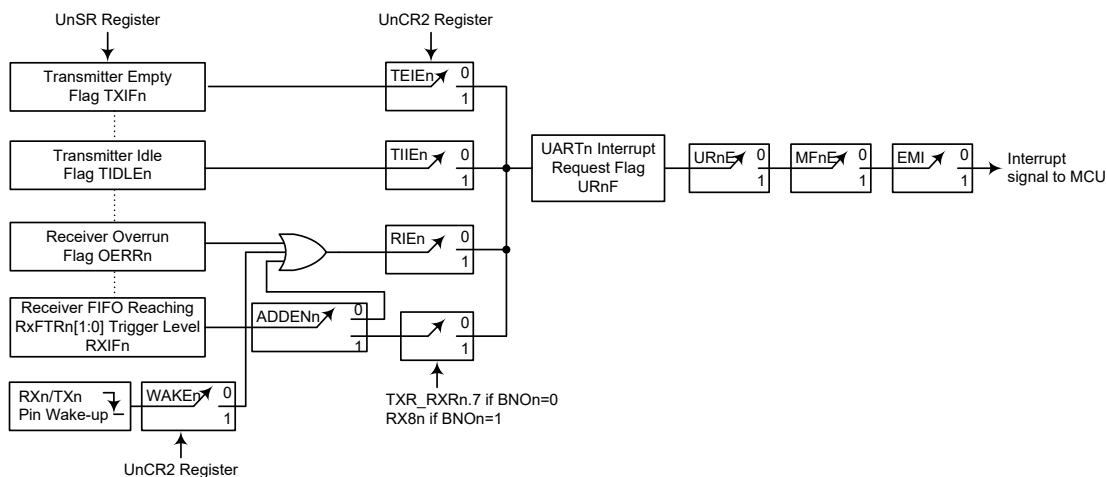
UART 模块中断结构

几个独立的 UARTn 条件可以产生一个 UARTn 中断。当条件满足时，会产生一个低脉冲信号。发送寄存器为空、发送器空闲、接收器达到 FIFO 触发字节数、溢出和地址检测和 RXn/TXn 引脚唤醒都会产生中断。若总中断使能位、多功能中断使能位及相应的中断控制位使能且堆栈未满，程序将会跳转到相应的中断向量执行中断服务程序，而后再返回主程序。其中四种情况，若其 UnCR2 寄存器中相应中断允许位被置位，则 UnSR 寄存器中对应中断标志位将产生 UARTn 中断。发送器相关的两个中断情况有各自对应的中断允许位，而接收器相关的两个中断情况共用一个中断允许位。这些允许位可用于禁止个别的 UARTn 中

断源。

地址检测也是 UARTn 的中断源，它没有相应的标志位，若 UnCR2 寄存器中 ADDEN_n=1，当检测到地址将会产生 UARTn 中断。RXn/TXn 引脚唤醒也可以产生 UARTn 中断，它没有相应的标志位，当 UARTn 时钟源 f_H 关闭且 UnCR2 中的 WAKEn 和 RIEn 位被置位，RXn/TXn 引脚上有下降沿时会产生 UARTn 中断。

注意，UnSR 寄存器标志位为只读状态，软件不能对其进行设置，和其它一些中断一样，在进入相应中断服务程序时也不能清除这些标志位。这些标志位仅在 UARTn 特定动作发生时才会自动被清除，详细解释见 UARTn 寄存器章节。整体 UARTn 中断的使能或除能可由中断控制寄存器中的相关中断使能控制位控制，以决定是否屏蔽或响应 UARTn 模块的中断请求。



UARTn 中断结构图 (n=0~1)

地址检测模式

置位 UnCR2 寄存器中的 ADDEN_n 将启动地址检测模式。若此位为“1”，可产生接收数据有效中断，其请求标志位为 RXIF_n。若 ADDEN_n 有效，只有在接收到数据最高位为 1 才会产生中断，注意 URnE、MFnE 和 EMI 中断使能位也要使能才会产生中断。地址的最高位为第 9 位 (BNO_n=1) 或第 8 位 (BNO_n=0)，若此位为高，则接收到的是地址而非数据。只有接收的数据的最后一位为高才会产生中断。若 ADDEN_n 除能，每接收到一个有效数据便会置位 RXIF_n，而不用考虑数据的最后一位。地址检测和奇偶校验在功能上相互排斥，若地址检测模式使能，为了确保操作正确，必须将奇偶校验使能位清零以除能奇偶校验。

ADDEN _n	9th bit (BNO _n =1) 8th bit (BNO _n =0)	产生 UARTn 中断
0	0	√
	1	√
1	0	×
	1	√

ADDEN_n 位功能

UART 模块暂停和唤醒

UARTn 时钟 f_H 关闭后 UARTn 模块将停止运行。当传送数据时 UARTn 时钟 f_H

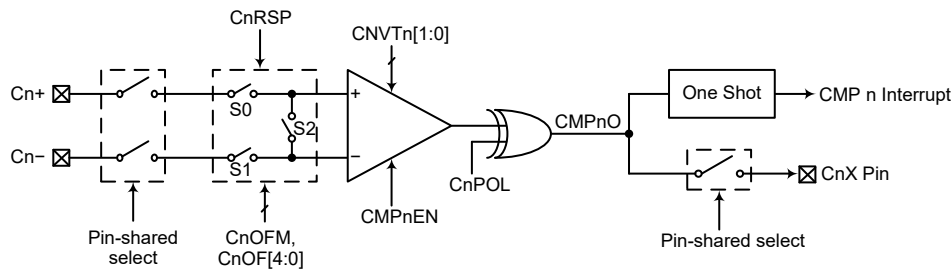
关闭，发送将停止直到 UARTn 模块时钟再次使能。同样地，当接收数据时单片机进入空闲或休眠模式，数据接收也会停止。当单片机进入空闲或休眠模式，UnSR、UnCR1、UnCR2、UnCR3、UFCRn、RxCNTn、接收 / 发送寄存器以及 BRDHn 和 BRDLn 寄存器都不会受到影响。建议在单片机进入空闲或休眠模式前先确保数据发送或接收已完成。

UARTn 功能中包括了 RXn/TXn 引脚的唤醒功能，由 UnCR2 寄存器中 WAKEn 位控制。当单片机进入空闲或休眠模式且 UARTn 时钟 f_H 关闭时，若 WAKEn 位与 UARTn 允许位 UARTENn、接收器允许位 RXENn 和接收器中断允许位 RIEn 都被置位，则 RXn/TXn 引脚的下降沿可触发产生 RXn/TXn 引脚唤醒 UARTn 的中断。唤醒后系统需延时一段时间才能正常工作，在此期间，RXn/TXn 引脚上的任何数据将被忽略。

若要唤醒并产生 UARTn 中断，除了唤醒使能控制位和接收中断使能控制位需置位外，总中断使能位 EMI、多功能中断使能位 MFnE 和 UARTn 中断使能控制位 URnE 也必须置位；若这三个控制位没有被置位，那么单片机将被唤醒但不会产生中断。同样唤醒后系统需一定的延时才能正常工作，然后才会产生 UARTn 中断。

比较器

该单片机包含两个独立的模拟比较器，通过寄存器控制可灵活提供暂停，极性选择，响应时间等功能。比较器引脚与正常 I/O 端口共用引脚，当比较器功能未使用时，此引脚可做普通引脚使用而不浪费 I/O 资源。



比较器 (n=0~1)

比较器操作

该单片机包含两个比较器功能，用于比较两个模拟电压，它们的差值上提供一个输出。控制寄存器 CMP0C 和 CMP1C 分别用于控制两个内部比较器。比较器输出可由控制寄存器中的一个位记录，也可传输到共用的 I/O 引脚上。比较器功能还包括输出极性选择，响应时间和暂停控制。

当比较器使能，与比较器输入共用的引脚上连接的任何上拉电阻将自动断开。当比较器输入接近其切换电压时，由于输入信号的上升 / 下降速度慢，比较器输出端可能会产生伪输出信号。通过选择迟滞功能，向比较器提供少量正反馈给比较器以减少上述情况的发生。当比较器工作在正常模式时，将自动使能迟滞功能。但是，当比较器工作在输入失调校准模式时，迟滞功能将被除能。

理想情况下，比较器将在正 / 负输入信号在同一个电压点时发生切换动作，但无法避免的输入失调会造成不确定性。执行失调校准功能将减小切换失调值。比较器还提供了输出响应时间选择功能，通过 CMPnC 寄存器中的 CNVTn1~CNVTn0 字段实现。

比较器寄存器

所有比较器共有四个控制寄存器。每个比较器的操作由两个寄存器控制，分别为 CMPnC 和 CMPnVOS 寄存器。这些寄存器中的相应位有着同样的功能，详情列于下表。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
CMPnC	—	CMPnEN	CnPOL	CMPnO	CNVTn1	CNVTn0	—	—
CMPnVOS	—	CnOFM	CnRSP	CnOF4	CnOF3	CnOF2	CnOF1	CnOF0

比较器寄存器列表 (n=0~1)

• CMPnC 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	CMPnEN	CnPOL	CMPnO	CNVTn1	CNVTn0	—	—
R/W	—	R/W	R/W	R	R/W	R/W	—	—
POR	—	0	0	0	0	0	—	—

Bit 7 未定义，读为“0”

Bit 6 **CMPnEN**: 比较器 n 使能 / 除能选择位

0: 除能

1: 使能

此位用于使能比较器功能。若此位为 0 则即使在其输入引脚上输入模拟电压，比较器 n 都将关闭以节省功耗。当比较器功能除能，比较器 n 输出低电平。

Bit 5 **CnPOL**: 比较器 n 输出极性控制

0: 输出同相

1: 输出反相

此位为比较器 n 极性控制位。若此位为零则比较器 n 输出位，CMPnO 将反映比较器 n 的同相输出情况。若此位置高，则输出反相。

Bit 4 **CMPnO**: 比较器 n 输出位

若 CnPOL=0,

0: $Cn+ < Cn-$

1: $Cn+ > Cn-$

若 CnPOL=1,

0: $Cn+ > Cn-$

1: $Cn+ < Cn-$

此位为比较器 n 输出位，其极性取决于比较器 n 输入上的电压以及 CnPOL 的情况。

Bit 3~2 **CNVTn1~CNVTn0**: 比较器 n 相应时间选择

00: 响应时间 0 (最大)

01: 响应时间 1

10: 响应时间 2

11: 响应时间 3 (最小)

此字段用于选择比较器响应时间，详细的响应时间特性列于比较器特性表中。

Bit 1~0 未定义，读为“0”

• CMPnVOS 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	CnOFM	CnRSP	CnOF4	CnOF3	CnOF2	CnOF1	CnOF0
R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	1	0	0	0	0

Bit 7	未定义，读为“0”
Bit 6	CnOFM : 比较器 n 工作模式选择位 0: 正常操作模式 1: 输入失调校准模式 此位用于使能比较器输入失调校准功能。关于输入失调校准步骤的详细信息请参考“输入失调校准”章节。
Bit 5	CnRSP : 比较器 n 输入失调校准模式参考输入选择 0: 选择 Cn- 作为参考输入 1: 选择 Cn+ 作为参考输入
Bit 4~0	CnOF4~CnOF0 : 比较器 n 输入失调校准值 该字段用于实现比较器输入失调校准操作，且用于存储输入失调校准后的值。更多详细信息请参考“输入失调校准”章节。

输入失调校准

要工作在输入失调校准模式，所用的比较器输入引脚应通过正确配置相应的引脚共用功能选择位预先选中，接着将 CnOFM 位置高。详细步骤如下所述：

- 步骤 1. 设置 CnOFM=1，CnRSP=1 使能比较器输入失调校准模式。
- 步骤 2. 设置 CnOF[4:0]=00000，并读取 CMPnO 位。
- 步骤 3. 将 CnOF[4:0] 字段加一，并读取 CMPnO 位。
 若 CMPnO 位状态未改变，重复步骤 3 直到 CMPnO 位状态改变。
 若 CMPnO 位状态改变，记录 CnOF[4:0] 字段值为 V_{CnOS1} 并跳到步骤 4。
- 步骤 4. 设置 CnOF[4:0]=11111，并读取 CMPnO 位。
- 步骤 5. 将 CnOF[4:0] 字段减一，并读取 CMPnO 位。
 若 CMPnO 位状态未改变，重复步骤 5 直到 CMPnO 位状态改变。
 若 CMPnO 位状态改变，记录 CnOF[4:0] 字段值为 V_{CnOS2} 并跳到步骤 6。
- 步骤 6. 重新存储比较器输入失调校准值 V_{CnOS} 到 CnOF[4:0] 字段中。至此，失调校准步骤完成。

$$V_{CnOS} = (V_{CnOS1} + V_{CnOS2}) / 2$$

比较器中断

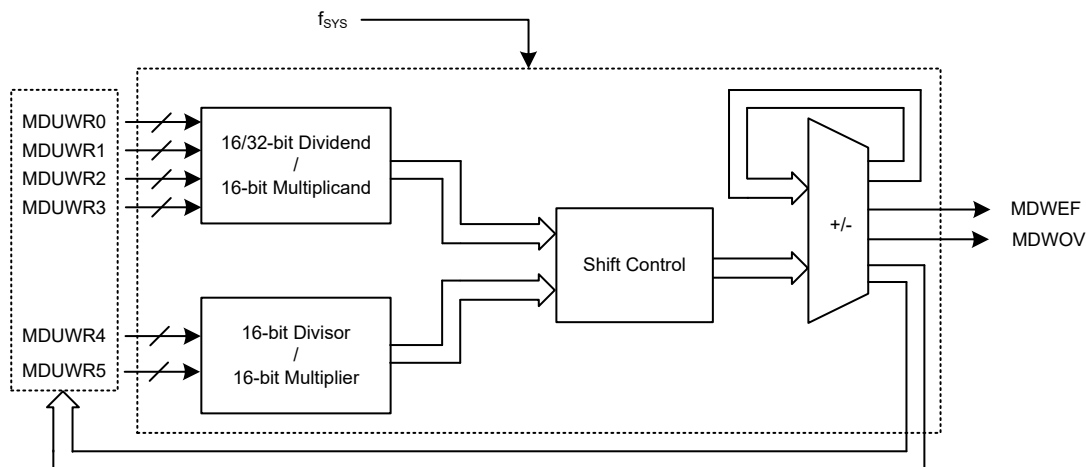
每个比较器都有其独立的中断功能。当任一输出位状态改变，其相应的中断标志位将置位，若相应的中断使能位置位，则程序将跳转至其相应的中断向量。应注意，产生中断的是 CMPnO 位状态的变化而非输出引脚。当单片机处于 SLEEP 或 IDLE 模式且比较器使能，若此时外部输入导致比较器输出改变状态，所产生的中断标志位也将产生唤醒。若要防止唤醒的发生，则需在单片机进入 SLEEP 或 IDLE 模式前应将中断标志位置高。

编程注意事项

若比较器使能，则当单片机进入 SLEEP 或 IDLE 模式时比较器将保持开启，但这会产生一定的功耗。因此用户需要考虑在进入 SLEEP 或 IDLE 模式之前将比较器除能。

16 位乘法单元 – MDU

该单片机内置了 16 位乘法单元，即 MDU，是 16 位 unsigned 乘法与 32 位 / 16 位 unsigned 除法器。此乘除法器可取代软件乘除法的运算，节省大量运算时间、程序存储器和数据存储器空间，降低单片机负载，以达到提升整体系统性能。



16-bit MDU 方框图

MDU 寄存器

乘法和除法操作通过特定的步骤实现，即按照特定的顺序对一系列寄存器写值。状态寄存器 MDUWCTRL 用于指示运算操作的状态。六个数据寄存器每个寄存器用于存储不同 MDU 操作中的操作数。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
MDUWR0	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWR1	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWR2	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWR3	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWR4	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWR5	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MDUWCTRL	MDWEF	MDWOV	—	—	—	—	—	—

MDU 寄存器列表

• MDUWRn 寄存器 (n=0~5)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	x	x	x	x	x	x	x	x

“x”：未知

Bit 7~0 D7~D0: 16-bit MDU 数据寄存器 n

• MDUWCTRL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	MDWEF	MDWOV	—	—	—	—	—	—
R/W	R	R	—	—	—	—	—	—
POR	0	0	—	—	—	—	—	—

Bit 7 **MDWEF**: 16-bit MDU 错误标志位

0: 正常

1: 异常

如果在运算过程中 MDUWRn 寄存器被改写或被读取, MDWEF 位由硬件自动置位。当运算完成且 MDWEF 位为 1 时, 可通过读取 MDUWCTRL 寄存器将此位清零。

Bit 6 **MDWOV**: 16-bit MDU 溢出标志位

0: 溢出未发生

1: 乘法结果大于 FFFFH 或除数为 0

每完成一次运算, 硬件自动更新此位以指示当前运算的情况。

Bit 5~0 未定义, 读为 “0”

乘除法单元操作

乘除法单元用于乘法运算还是除法运算取决于寄存器 MDUWR0~MDUWR5 的写入顺序。无论是被除数、被乘数、除数或乘数的低字节数据, 必须在其高字节数据之前先写入对应的 MDU 数据寄存器中。所有的 MDU 操作都在已按照正确顺序写入 MDUWRn 寄存器且 MDUWR5 寄存器被写入后开始执行。不一定要连续往 MDU 数据寄存器中写数据, 但必须要按照正确的顺序写入。因此, 只要不影响写操作, 在正确的写入顺序中间允许插入非写入 MDUWRn 的指令或中断。写入顺序与 MDU 运算的对应关系如下:

- 32-bit/16-bit 除法运算: 依序从 MDUWR0 写到 MDUWR5
- 16-bit/16-bit 除法运算: 依序写入 MDUWR0、MDUWR1、MDUWR4 和 MDUWR5, 跳过 MDUWR2 和 MDUWR3 不写
- 16-bit×16-bit 乘法运算: 依序写入 MDUWR0、MDUWR4、MDUWR1 和 MDUWR5, 跳过 MDUWR2 和 MDUWR3 不写

写顺序确定后, MDU 开始执行对应的运算。不同的 MDU 运算所需的计算时间不同。在执行运算操作过程中, 禁止对六个 MDU 数据寄存器执行读或写动作。当每次运算操作完成后, 应通过 MDUWCTRL 寄存器确认该运算是否正确。若运算正确, 可按照特定顺序从对应的 MDU 数据寄存器中读取运算结果。MDU 运算及其所需的计算时间如下所示:

- 32-bit/16-bit 除法运算: $17 \times t_{\text{SYS}}$
- 16-bit/16-bit 除法运算: $9 \times t_{\text{SYS}}$
- 16-bit×16-bit 乘法运算: $11 \times t_{\text{SYS}}$

运算操作完成后, 结果存储在对应的 MDU 数据寄存器中, 且需按照特定的顺序读取。不一定要连续从 MDU 数据寄存器中读取结果, 但必须按照正确的顺序读取。因此, 只要不影响读操作, 在正确的读取顺序中间允许插入非读取 MDUWRn 的指令或中断。运算结果读取顺序与 MDU 运算的对应关系如下:

- 32-bit/16-bit 除法运算: 依序从 MDUWR0 到 MDUWR3 读取商数, 依序从 MDUWR4 和 MDUWR5 读取余数
- 16-bit/16-bit 除法运算: 依序从 MDUWR0 和 MDUWR1 读取商数, 依序从 MDUWR4 和 MDUWR5 读取余数

- 16-bit×16-bit 乘法运算：依序从 MDUWR0 到 MDUWR3 读取乘积

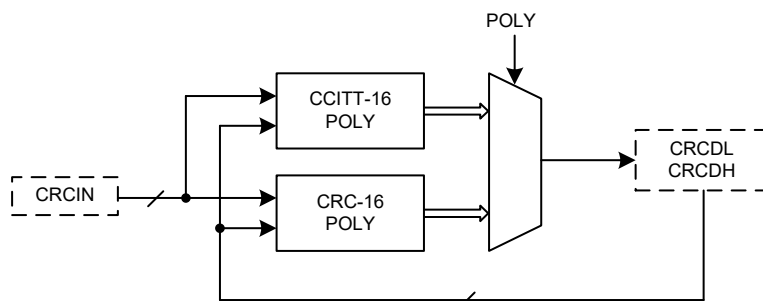
MDU 读 / 写顺序以及计算时间的注意事项总结如下表所示。注意，在 MDU 操作未完成之前，单片机不可进入空闲或休眠模式，否则 MDU 操作失败。

运算 事项	32-bit / 16-bit 除法	16-bit / 16-bit 除法	16-bit × 16-bit 乘法
写顺序 最先写 ↓ ↓ ↓ ↓ 最后写	被除数字节 0 写入 MDUWR0 被除数字节 1 写入 MDUWR1 被除数字节 2 写入 MDUWR2 被除数字节 3 写入 MDUWR3 除数字节 0 写入 MDUWR4 除数字节 1 写入 MDUWR5	被除数字节 0 写入 MDUWR0 被除数字节 1 写入 MDUWR1 除数字节 0 写入 MDUWR4 除数字节 1 写入 MDUWR5	被乘数字节 0 写入 MDUWR0 乘数字节 0 写入 MDUWR4 被乘数字节 1 写入 MDUWR1 乘数字节 1 写入 MDUWR5
计算时间	17×t _{sys}	9×t _{sys}	11×t _{sys}
读顺序 最先读 ↓ ↓ ↓ ↓ 最后读	从 MDUWR0 读取商数字节 0 从 MDUWR1 读取商数字节 1 从 MDUWR2 读取商数字节 2 从 MDUWR3 读取商数字节 3 从 MDUWR4 读取余数字节 0 从 MDUWR5 读取余数字节 1	从 MDUWR0 读取商数字节 0 从 MDUWR1 读取商数字节 1 从 MDUWR4 读取余数字节 0 从 MDUWR5 读取余数字节 1	从 MDUWR0 读取乘积字节 0 从 MDUWR1 读取乘积字节 1 从 MDUWR2 读取乘积字节 2 从 MDUWR3 读取乘积字节 3

MDU 操作总结

循环冗余校验 – CRC

循环冗余校验 (CRC) 计算单元是一种错误检测技术测试算法，用于验证数据传输或存储数据的正确性。CRC 计算将数据流或数据块作为输入，并生成一个 16-bit 的输出余数。通常情况下，一个数据流带有 CRC 后缀码，当被发送或存储时该数据流可用作校验和。因此，被接收或重新存储的数据流都是通过上述相同的生成多项式计算得到的，详情见下方章节。



CRC 方框图

CRC 寄存器

CRC 发生器包含了一个 8-bit CRC 数据输入寄存器 CRCIN 和 CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL。CRCIN 寄存器用于输入新数据，而 CRCDH 和 CRCDL 寄存器用于保持前一个 CRC 计算结果。CRCCR 控制寄存器用于选择使用哪一个 CRC 生成多项式。

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
CRCIN	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
CRCDL	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
CRCDH	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
CRCCR	—	—	—	—	—	—	—	POLY

CRC 寄存器列表

• CRCIN 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** CRC 输入数据寄存器

• CRCDL 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D7~D0:** 16-bit CRC 校验和低字节数据寄存器

• CRCDH 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~0 **D15~D8:** 16-bit CRC 校验和高字节数据寄存器

• CRCCR 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	—	POLY
R/W	—	—	—	—	—	—	—	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	—	0

Bit 7~1 未定义，读为“0”

Bit 0 **POLY:** 16-bit CRC 生成多项式选择
 0: CRC-CCITT: $X^{16}+X^{12}+X^5+1$
 1: CRC-16: $X^{16}+X^{15}+X^2+1$

CRC 操作

CRC 发生器提供了基于 CRC16 和 CCITT CRC16 多项式的 16-bit CRC 计算结果。在该 CRC 发生器中，仅有两个多项式可用于数值计算，不支持其它生成多项式的 16-bit CRC 计算结果。

下方两个表达式可用于 CRC 生成多项式，通过 CRCCR 控制寄存器中的 POLY 位选择。CRC 计算结果称为 CRC 校验和 CRCSUM，并存储于 CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL 中。

- CRC-CCITT: $X^{16}+X^{12}+X^5+1$
- CRC-16: $X^{16}+X^{15}+X^2+1$

CRC 计算

每次对 CRCIN 寄存器进行写操作，都会将存储在 CRCDH 和 CRCDL 寄存器对中的前个 CRC 值和新的输入数据结合起来。CRC 单元计算 CRC 数据寄存器是按字节进行的。CRC 校验和的计算需要一个 MCU 指令周期。

CRC 计算步骤

1. 清除校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL。
2. 对 8-bit 输入数据字节和 16-bit CRCSUM 高字节进行异或操作，其结果称为临时 CRCSUM。
3. 将临时 CRCSUM 值左移一位，并向最低有效位 LSB 填入“0”。
4. 检查在步骤 3 中完成移位后的临时 CRCSUM 值。
若 MSB 为“0”，则该移位后的临时 CRCSUM 将作为新的临时 CRCSUM。
否则，对步骤 3 中移位后的临时 CRCSUM 和数据“8005H”进行异或操作。
该操作结果将作为新的临时 CRCSUM。
应注意的是对于 CRC-16 多项式，用于异或操作的数据为“8005H”，而对于 CRC-CCITT 多项式用于异或操作的数据则为“1021H”。
5. 重复步骤 3 到步骤 4，直到输入数据字节的所有位都经过计算。
6. 重复步骤 2 到步骤 5，直到所有输入数据字节都经过计算。此时，最新的计算结果则为最终的 CRC 校验和 CRCSUM。

CRC 计算范例

- 向 CRCIN 寄存器写入 1 个字节的输入数据，相应的 CRC 校验和将逐个被计算，如下表所示。

CRC 数据输入 CRC 多项式	00H	01H	02H	03H	04H	05H	06H	07H
CRC-CCITT ($X^{16}+X^{12}+X^5+1$)	0000H	1021H	2042H	3063H	4084H	50A5H	60C6H	70E7H
CRC-16 ($X^{16}+X^{15}+X^2+1$)	0000H	8005H	800FH	000AH	801BH	001EH	0014H	8011H

注：在每个 CRC 输入数据写入 CRCIN 寄存器之前，CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL 的初始值为“0”。

- 向 CRCIN 寄存器连续写入 4 个字节的输入数据，相应的 CRC 校验和连续列于下表。

CRC 数据输入 CRC 多项式	CRCIN=78h→56h→34h→12h
CRC-CCITT ($X^{16}+X^{12}+X^5+1$)	(CRCDH, CRCDL)=FF9FH→BBC3H→A367H→D0FAH
CRC-16 ($X^{16}+X^{15}+X^2+1$)	(CRCDH, CRCDL)=0110H→91F1H→F2DEH→5C43H

注：在连续的 CRC 数据输入操作之前，CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL 的初始值为“0”。

程序存储器 CRC 校验和计算范例

1. 清除校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL。
2. 通过 CRCCR 寄存器中的 POLY 位选择 CRC-CCITT 或 CRC-16 多项式作为生成多项式。
3. 执行表格读取指令，读取程序存储器数据值。
4. 将表格数据低字节写入 CRCIN 寄存器，并结合当前 CRCSUM 值进行 CRC 计算。计算后将得到一个新的 CRCSUM 值并存储在 CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL 中。
5. 将表格数据高字节写入 CRCIN 寄存器，并结合当前 CRCSUM 值进行 CRC 计算。计算后将得到一个新的 CRCSUM 值并存储在 CRC 校验和寄存器对 CRCDH 和 CRCDL 中。
6. 重复步骤 3 到步骤 5 以读取下一个程序存储器数据值并执行 CRC 计算，直到读取了所有的程序存储器数据，接着进行连续的 CRC 计算。计算后 CRC 校验和寄存器中的值为最终的 CRC 计算结果。

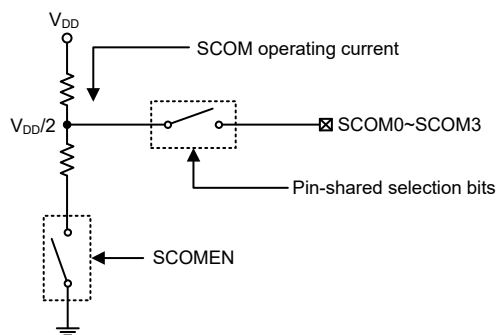
软件控制 LCD 驱动

该单片机具有驱动外部 LCD 面板的能力。LCD 驱动的 COM 脚 SCOM0~SCOM3 与 I/O 口共用。LCD 的 COM 控制信号通过应用程序实现。

LCD 操作

该单片机通过设置相关 I/O 口为 COM 引脚以驱动外部的晶体面板。LCD 驱动功能是由几 SCOMC 控制的，该寄存器除了控制 LCD 的开启和关闭外，还可设置 SCOM_n 引脚 R 型偏压电流，使得 LCD COM 驱动产生必需 $V_{DD}/2$ 的电压，从而实现 1/2 偏压操作。

SCOMC 寄存器中的 SCOMEN 位是 LCD 驱动的主控制位。通过相应的引脚共用功能选择位选择 SCOM_n 引脚用于 LCD 驱动。需注意的，端口控制寄存器不需要预先设置为输出以使能 LCD 驱动操作。



软件控制 LCD 驱动结构

控制寄存器

LCD COM 驱动器可以提供多种驱动电流选择以适应不同 LCD 面板的需求。通过设置 SCOMC 寄存器 ISEL0 位和 ISEL1 位可以选择不同的偏压电流。

• SCOMC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	ISEL1	ISEL0	SCOMEN	—	—	—	—
R/W	—	R/W	R/W	R/W	—	—	—	—
POR	—	0	0	0	—	—	—	—

Bit 7 未定义，读为“0”

Bit 6~5 **ISEL1~ISEL0**: R 型 LCD 偏压电流选择位 (@V_{DD}=5V)

00: 2×100kΩ (1/2 Bias), I_{BIAS}=25μA

01: 2×50kΩ (1/2 Bias), I_{BIAS}=50μA

10: 2×25kΩ (1/2 Bias), I_{BIAS}=100μA

11: 2×12.5kΩ (1/2 Bias), I_{BIAS}=200μA

Bit 4 **SCOMEN**: 软件控制 LCD 驱动使能控制位

0: 除能

1: 使能

当 SCOMEN 位为高时，将开启电阻的直流通道以产生 V_{DD}/2 的偏压。

Bit 3~0 未定义，读为“0”

中断

中断是单片机一个重要功能。当外部事件或内部功能如发生定时器模块或 A/D 转换器转换结束等，并且产生中断时，系统会暂时中止当前的程序而转到执行相对应的中断服务程序。此单片机提供多个外部中断和内部中断功能，外部中断由 INT0~INT3 引脚产生，而内部中断由各种内部功能，如定时器模块、时基、LVD、EEPROM、SIM 和 A/D 转换器等产生。

中断寄存器

中断控制基本上是在一定单片机条件发生时设置请求标志位，应用程序中中断使能位的设置是通过位于特殊功能数据存储器中的一系列寄存器控制的。寄存器总的分为三类。第一类是 INTC0~INTC3 寄存器，用于设置基本的中断；第二类是 MFIO~MFI5 寄存器，用于设置多功能中断；第三类是 INTEG 寄存器，用于设置外部中断边沿触发类型。

寄存器中含有中断控制位和中断请求标志位。中断控制位用于使能或除能各种中断，中断请求标志位用于存放当前中断请求的状态。它们都按照特定的模式命名，前面表示中断类型的缩写，紧接着是中断号 (可选)，最后的字母“E”代表使能 / 除能位，“F”代表请求标志位。

功能	使能位	请求标志位	注释
总中断	EMI	—	—
INTn 引脚	INTnE	INTnF	n=0~3
A/D 转换器	ADE	ADF	—
多功能	MFnE	MFnF	n=0~5
时基	TBnE	TBnF	n=0~1
LVD	LVE	LVF	—
EEPROM	DEE	DEF	—
SIM	SIME	SIMF	—
SPI	SPIE	SPIF	—

功能	使能位	请求标志位	注释
STM	STMnPE	STMnPF	n=0~2
	STMnAE	STMnAF	
PTM	PTMnPE	PTMnPF	n=0~3
	PTMnAE	PTMnAF	
UART	URnE	URnF	n=0~2
比较器	CPnE	CPnF	n=0~1

中断寄存器位命名模式

寄存器名称	位							
	7	6	5	4	3	2	1	0
INTEG	INT3S1	INT3S0	INT2S1	INT2S0	INT1S1	INT1S0	INT0S1	INT0S0
INTC0	—	CP0F	INT1F	INT0F	CP0E	INT1E	INT0E	EMI
INTC1	ADF	MF1F	MF0F	CP1F	ADE	MF1E	MF0E	CP1E
INTC2	MF3F	TB1F	TB0F	MF2F	MF3E	TB1E	TB0E	MF2E
INTC3	MF5F	MF4F	INT3F	INT2F	MF5E	MF4E	INT3E	INT2E
MF10	STM0AF	STM0PF	PTM0AF	PTM0PF	STM0AE	STM0PE	PTM0AE	PTM0PE
MF11	STM1AF	STM1PF	PTM1AF	PTM1PF	STM1AE	STM1PE	PTM1AE	PTM1PE
MF12	—	—	PTM2AF	PTM2PF	—	—	PTM2AE	PTM2PE
MF13	SIMF	SPIF	DEF	LVF	SIME	SPIE	DEE	LVE
MF14	STM2AF	STM2PF	PTM3AF	PTM3PF	STM2AE	STM2PE	PTM3AE	PTM3PE
MF15	—	UR2F	UR1F	UR0F	—	UR2E	UR1E	UR0E

中断寄存器列表

• INTEG 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	INT3S1	INT3S0	INT2S1	INT2S0	INT1S1	INT1S0	INT0S1	INT0S0
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7~6 **INT3S1~INT3S0:** INT3 脚中断边沿控制位

00: 除能中断
01: 上升沿中断
10: 下降沿中断
11: 双沿中断

Bit 5~4 **INT2S1~INT2S0:** INT2 脚中断边沿控制位

00: 除能中断
01: 上升沿中断
10: 下降沿中断
11: 双沿中断

Bit 3~2 **INT1S1~INT1S0:** INT1 脚中断边沿控制位

00: 除能中断
01: 上升沿中断
10: 下降沿中断
11: 双沿中断

Bit 1~0 **INT0S1~INT0S0**: INT0 脚中断边沿控制位
 00: 除能中断
 01: 上升沿中断
 10: 下降沿中断
 11: 双沿中断

• INTC0 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	CP0F	INT1F	INT0F	CP0E	INT1E	INT0E	EMI
R/W	—	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 未定义，读为“0”
 Bit 6 **CP0F**: 比较器 0 中断请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 5 **INT1F**: INT1 中断请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 4 **INT0F**: INT0 中断请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 3 **CP0E**: 比较器 0 中断控制位
 0: 除能
 1: 使能
 Bit 2 **INT1E**: INT1 中断控制位
 0: 除能
 1: 使能
 Bit 1 **INT0E**: INT0 中断控制位
 0: 除能
 1: 使能
 Bit 0 **EMI**: 总中断控制位
 0: 除能
 1: 使能

• INTC1 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	ADF	MF1F	MF0F	CP1F	ADE	MF1E	MF0E	CP1E
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **ADF**: A/D 转换器中断请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 6 **MF1F**: 多功能中断 1 请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 5 **MF0F**: 多功能中断 0 请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求
 Bit 4 **CP1F**: 比较器 1 中断请求标志位
 0: 无请求
 1: 中断请求

- Bit 3 **ADE**: A/D 转换器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 2 **MF1E**: 多功能中断 1 控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 1 **MF0E**: 多功能中断 0 控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 0 **CP1E**: 比较器 1 控制位
0: 除能
1: 使能

● **INTC2 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	MF3F	TB1F	TB0F	MF2F	MF3E	TB1E	TB0E	MF2E
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 **MF3F**: 多功能中断 3 请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 6 **TB1F**: 时基 1 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 5 **TB0F**: 时基 0 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 4 **MF2F**: 多功能中断 2 请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 3 **MF3E**: 多功能中断 3 控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 2 **TB1E**: 时基 1 中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 1 **TB0E**: 时基 0 中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 0 **MF2E**: 多功能中断 2 控制位
0: 除能
1: 使能

• INTC3 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	MF5F	MF4F	INT3F	INT2F	MF5E	MF4E	INT3E	INT2E
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **MF5F**: 多功能中断 5 请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 6 **MF4F**: 多功能中断 4 请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 5 **INT3F**: INT3 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 4 **INT2F**: INT2 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 3 **MF5E**: 多功能中断 5 控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 2 **MF4E**: 多功能中断 4 控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 1 **INT3E**: INT3 中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 0 **INT2E**: INT2 中断控制位
0: 除能
1: 使能

• MF10 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	STM0AF	STM0PF	PTM0AF	PTM0PF	STM0AE	STM0PE	PTM0AE	PTM0PE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **STM0AF**: STM0 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 6 **STM0PF**: STM0 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 5 **PTM0AF**: PTM0 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 4 **PTM0PF**: PTM0 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 3 **STM0AE**: STM0 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

- Bit 2 **STM0PE:** STM0 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 1 **PTM0AE:** PTM0 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 0 **PTM0PE:** PTM0 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

● **MF11 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	STM1AF	STM1PF	PTM1AF	PTM1PF	STM1AE	STM1PE	PTM1AE	PTM1PE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 **STM1AF:** STM1 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 6 **STM1PF:** STM1 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 5 **PTM1AF:** PTM1 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 4 **PTM1PF:** PTM1 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 3 **STM1AE:** STM1 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 2 **STM1PE:** STM1 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 1 **PTM1AE:** PTM1 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 0 **PTM1PE:** PTM1 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

● MFI2 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	PTM2AF	PTM2PF	—	—	PTM2AE	PTM2PE
R/W	—	—	R/W	R/W	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	0	0	—	—	0	0

Bit 7~6 未定义，读为“0”

Bit 5 **PTM2AF**: PTM2 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 4 **PTM2PF**: PTM2 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 3~2 未定义，读为“0”

Bit 1 **PTM2AE**: PTM2 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 0 **PTM2PE**: PTM2 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

● MFI3 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	SIMF	SPIF	DEF	LVF	SIME	SPIE	DEE	LVE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

Bit 7 **SIMF**: SIM 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 6 **SPIF**: SPI 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 5 **DEF**: 数据 EEPROM 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 4 **LVF**: LVD 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求

Bit 3 **SIME**: SIM 中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 2 **SPIE**: SPI 中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 1 **DEE**: 数据 EEPROM 中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 0 **LVE**: LVD 中断控制位
0: 除能
1: 使能

● **MF14 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	STM2AF	STM2PF	PTM3AF	PTM3PF	STM2AE	STM2PE	PTM3AE	PTM3PE
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
POR	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 **STM2AF**: STM2 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 6 **STM2PF**: STM2 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 5 **PTM1AF**: PTM3 CCRA 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 4 **PTM3PF**: PTM3 CCRP 比较器中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 3 **STM2AE**: STM2 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 2 **STM2PE**: STM2 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 1 **PTM3AE**: PTM3 CCRA 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能
- Bit 0 **PTM3PE**: PTM3 CCRP 比较器中断控制位
0: 除能
1: 使能

● **MF15 寄存器**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	UR2F	UR1F	UR0F	—	UR2E	UR1E	UR0E
R/W	—	R/W	R/W	R/W	—	R/W	R/W	R/W
POR	—	0	0	0	—	0	0	0

- Bit 7 未定义，读为“0”
- Bit 6 **UR2F**: UART2 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 5 **UR1F**: UART1 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 4 **UR0F**: UART0 中断请求标志位
0: 无请求
1: 中断请求
- Bit 3 未定义，读为“0”
- Bit 2 **UR2E**: UART2 中断控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 1	UR1E: UART1 中断控制位 0: 除能 1: 使能
Bit 0	UR0E: UART0 中断控制位 0: 除能 1: 使能

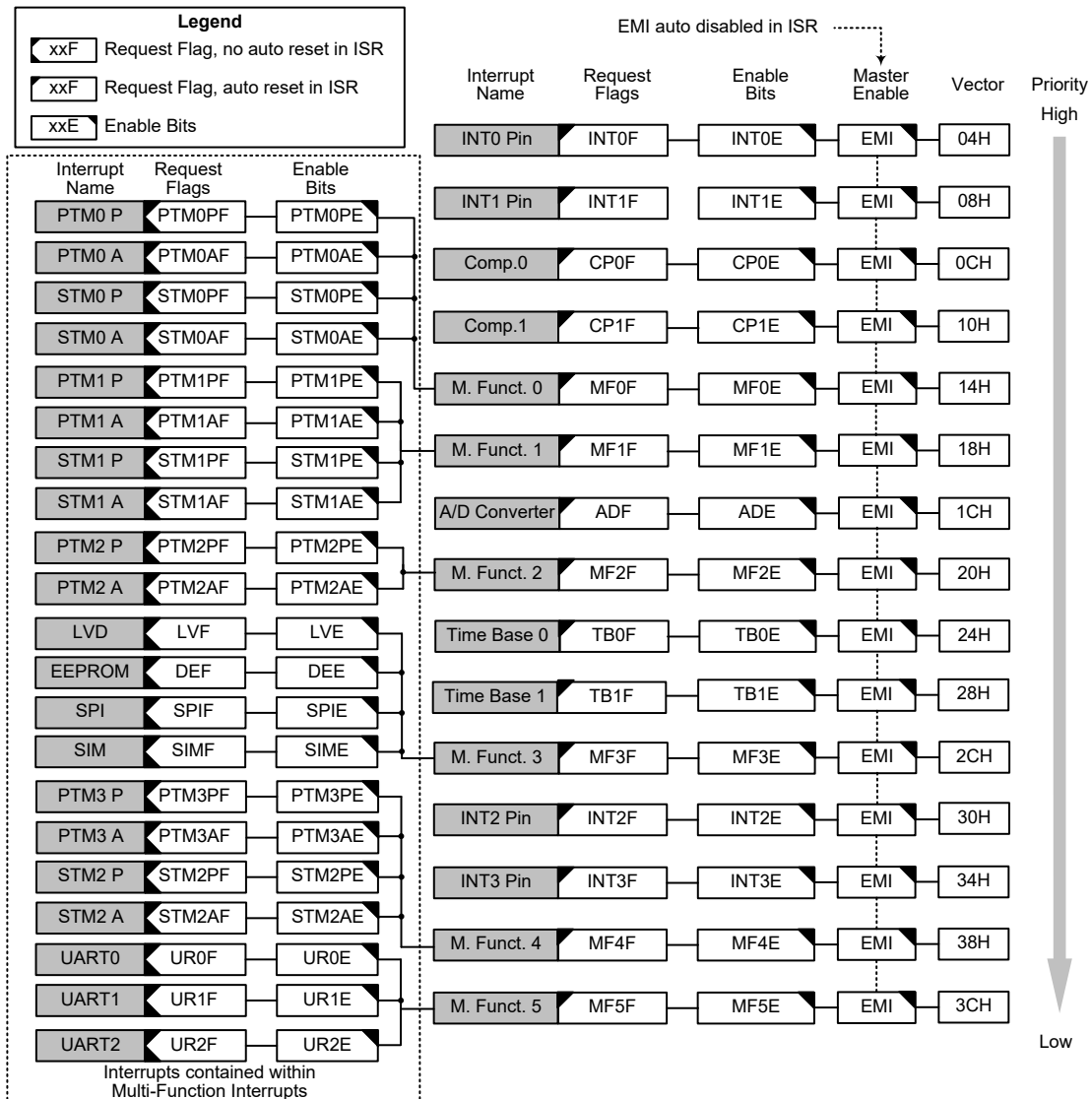
中断操作

若中断事件条件产生，如一个 TM 比较器 P、比较器 A 匹配或 A/D 转换结束等等，相关中断请求标志将置起。中断标志产生后程序是否会跳转至相关中断向量执行是由中断使能位的条件决定的。若使能位为“1”，程序将跳至相关中断向量中执行；若使能位为“0”，即使中断请求标志置起中断也不会发生，程序也不会跳转至相关中断向量执行。若总中断使能位为“0”，所有中断都将除能。

当中断发生时，下条指令的地址将被压入堆栈。相应的中断向量地址加载至 PC 中。系统将从此向量取下条指令。中断向量处通常为跳转指令，以跳转到相应的中断服务程序。中断服务程序必须以“RETI”指令返回至主程序，以继续执行原来的程序。

各个中断使能位以及相应的请求标志位，以优先级的次序显示在下图。一些中断源有自己的向量，而有些中断则共用多功能中断向量。一旦中断子程序被响应，系统将自动清除 EMI 位，所有其它的中断将被屏蔽，这个方式可以防止任何进一步的中断嵌套。其它中断请求可能发生在此期间，虽然中断不会立即响应，但是中断请求标志位会被记录。

如果某个中断服务子程序正在执行时，有另一个中断要求立即响应，那么 EMI 位应在程序进入中断子程序后置位，以允许此中断嵌套。如果堆栈已满，即使此中断使能，中断请求也不会被响应，直到堆栈减少为止。如果要求立刻动作，则堆栈必须避免成为储满状态。请求同时发生时，执行优先级如下流程图所示。所有被置起的中断请求标志都可把单片机从休眠或空闲模式中唤醒，若要防止唤醒动作发生，在单片机进入休眠或空闲模式前应将相应的标志置起。



中断结构

外部中断

通过 INT0~INT3 引脚上的信号变化可控制外部中断。当触发沿选择位设置好触发类型，INT0~INT3 引脚的状态发生变化，外部中断请求标志 INT0F~INT3F 被置位时外部中断请求产生。若要跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI 和相应中断使能位 INT0E~INT3E 需先被置位。此外，必须使用 INTEG 寄存器使能外部中断功能并选择触发沿类型。外部中断引脚和普通 I/O 口共用，如果相应寄存器中的中断使能位被置位，并且通过引脚共用寄存器选择外部中断脚，此引脚将被作为外部中断脚使用。此时该引脚必须通过设置控制寄存器，将该引脚设置为输入口。

当中断使能，堆栈未满并且外部中断脚状态改变，将调用外部中断向量子程序。当响应外部中断服务子程序时，中断请求标志位 INT0F~INT3F 会自动复位且 EMI 位会被清零以除能其它中断。注意，即使此引脚被用作外部中断输入，其上拉电阻选择仍保持有效。寄存器 INTEG 被用来选择有效的边沿类型，来

触发外部中断。可以选择上升沿还是下降沿或双沿触发都产生外部中断。注意 INTEG 也可以用来除能外部中断功能。

比较器中断

比较器中断由两个内部比较器控制。当比较器输出位状态改变，比较器中断请求标志 CP0F 或 CP1F 被置位，比较器中断请求产生。若要跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI 和比较器中断使能位 CP0E 和 CP1E 需先被置位。当中断使能，堆栈未满并且比较器输入产生一个比较器输出位变化时，将调用比较器中断向量子程序。当响应中断服务子程序时，比较器中断请求标志位会自动复位且 EMI 位会被清零以除能其它中断。

A/D 转换器中断

A/D 转换动作的结束控制 A/D 转换器中断。当 A/D 转换器中断请求标志 ADF 被置位，即 A/D 转换过程完成时，中断请求发生。若要跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、A/D 转换器中断使能位 ADE 需先被置位。当中断使能，堆栈未满且 A/D 转换动作结束时，将调用 A/D 转换器中断向量子程序。当 A/D 转换器中断响应时，ADF 标志将自动清除，EMI 将被自动清零以除能其它中断。

多功能中断

该单片机具有多个多功能中断。与其它中断不同，这些没有独立源，但由其它现有的中断源构成，即 TM 中断，LVD 中断，EEPROM 擦 / 写操作中断，SIM 中断，SPI 中断和 UART 中断。

当多功能中断中任何一种中断请求标志 MFnF 被置位，多功能中断请求产生。当所包含的任一功能产生中断请求标志，多功能中断标志将置位。当多功能中断使能，堆栈未满，包括在多功能中断中的任意一个中断发生时，将调用多功能中断向量中的一个子程序。当响应中断服务子程序时，相关的多功能请求标志位会自动复位且 EMI 位会自动清零以除能其它中断。

但必须注意的是，在中断响应时，虽然多功能中断标志会自动复位，但多功能中断源的请求标志位必须由应用程序清零。

TM 中断

标准型和周期型 TM 各有两个内部中断。所有的 TM 中断都包含在多功能中断中。简易和周期型 TM 各有两个中断请求标志位 STMnPF，STMnAF 和 PTMnPF、PTMnAF 和两个使能位 STMnPE，STMnAE 和 PTMPE、PTMAE。当 TM 比较器 P、A 匹配情况发生时，相应 TM 中断请求标志被置位，TM 中断请求产生。

若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、相应 TM 中断使能位和相关多功能中断使能位 MFnE 需先被置位。当中断使能，堆栈未满且 TM 比较器匹配情况发生时，可跳转至相关多功能中断向量子程序中执行。当 TM 中断响应，EMI 将被自动清零以除能其它中断，多功能中断请求标志位 MFnF 也将被自动清零，但 TM 中断标志位必须通过应用程序手动清除。

LVD 中断

低电压检测中断属于多功能中断。当低电压检测功能检测到一个低电压时，LVD 中断请求标志 LVF 被置位，LVD 中断请求产生。若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、低电压中断使能位 LVE 和相关的多功能中断使能位需先被置位。当中断使能，堆栈未满且低电压条件发生时，可跳转至 LVD 中断向量子程序中执行。当低电压中断响应，EMI 将被自动清零以除能其

它中断，多功能中断请求标志位也将被自动清零，但 LVF 中断标志位必须通过应用程序手动清除。

EEPROM 中断

EEPROM 中断属于多功能中断。当擦 / 写周期结束，EEPROM 中断请求标志 DEF 被置位，EEPROM 中断请求产生。若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI 和 EEPROM 中断使能位 DEE 和相关的多功能中断使能位需先被置位。当中断使能，堆栈未满且 EEPROM 擦 / 写周期结束时，可跳转至相关中断向量子程序中执行。当 EEPROM 中断响应，EMI 将被自动清零以除能其它中断，多功能中断请求标志位也将被自动清零，但 DEF 中断标志位必须通过应用程序手动清除。

SIM 中断

串行接口模块中断，即 SIM 中断，属于多功能中断。当一个字节数据已由 SIM 接口接收或发送完，或 I²C 从机地址匹配，或 I²C 超时，中断请求标志 SIMF 被置位，SIM 中断请求产生。若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、串行接口中断使能位 SIME 和多功能中断使能位需先被置位。当中断使能，堆栈未满且以上任一种情况发生时，可跳转至相关多功能中断向量子程序中执行。当 SIM 接口中断响应，EMI 将被自动清零以除能其它中断，多功能中断请求标志也可自动清除，但 SIMF 标志需在应用程序中手动清除。

UART 中断

UART 中断在多功能中断内控制，并由几种 UART 条件来控制 UART 中断发生。当出现上述情况之一时，将产生中断脉冲，引起 MCU 的注意。这些条件为发送器为空、发送器空闲、接收器数据有效、接收器溢出、地址检测和 RXn/TXn 引脚唤醒。若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、UARTn 中断使能位 URnE 和多功能中断使能位需先被置位。当中断使能，堆栈未满且以上任何一种情况发生时，将调用相应多功能中断的 UART 中断向量子程序。当响应中断服务子程序时，EMI 位会被清零以除能其他中断，但只自动清除多功能中断请求标志。由于 UART 中断标志 URnF 不会自动清除，因此必须由应用程序清除。但是 UnSR 寄存器标志位只能通过 UART 的某些动作清楚，其中的细节在 UART 部分。

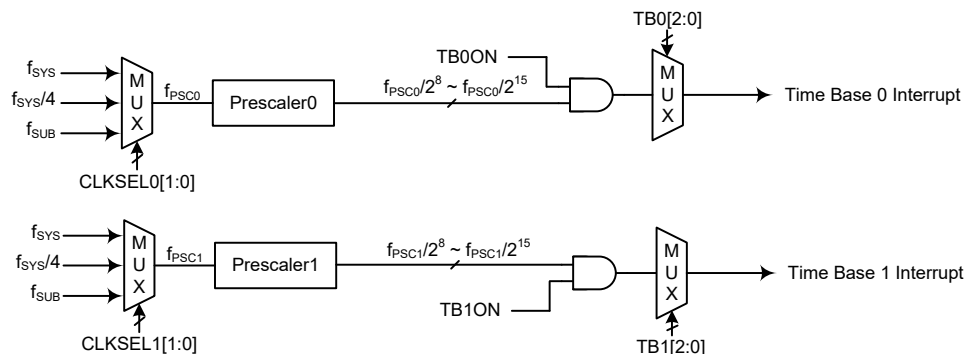
SPI 接口中断

SPI 接口中断属于多功能中断。当一个字节数据已由 SPI 接口接收或发送完，中断请求标志 SPIF 被置位，SPIF 中断请求产生。若要程序跳转到相应中断向量地址，总中断控制位 EMI、串行接口中断使能位 SPIE 和相关的多功能中断使能位需先被置位。当中断使能，堆栈未满且一个字节数据已由 SPI 接口接收或发送完时，可跳转至相应中断向量子程序中执行。当串行接口中断响应，EMI 将被自动清零以除能其它中断，但 SPIF 中断请求标志位必须通过应用程序手动清除。

时基中断

时基中断提供一个固定周期的中断信号，由各自的定时器功能产生溢出信号控制。当出现这种情况时其各自的中断请求标志 TB0F 或 TB1F 被置位，中断请求发生。若要跳转到其相应的中断向量地址，总中断使能位 EMI 和时基使能位 TB0E 或 TB1E 需先被置位。当中断使能，堆栈未满且时基溢出时，将调用它们各自的中断向量子程序。当响应中断服务子程序时，相应的中断请求标志位 TB0F 或 TB1F 会自动复位且 EMI 位会被清零以除能其它中断。

时基中断的目的是提供一个固定周期的中断信号。其时钟源 f_{PSC0} 或 f_{PSC1} 来源于内部时钟源 f_{SYS} , $f_{SYS}/4$ 或 f_{SUB} , 经过一个分频器, 其分频比可通过配置 TB0C 和 TB1C 寄存器中的位选择以获得更长的中断周期。时钟源控制时基中断周期, 分别通过 PSC0R 和 PSC1R 寄存器中的 CLKSEL0[1:0] 和 CLKSEL1[1:0] 位进行选择。



时基中断

• PSCnR 寄存器 (n=0~1)

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	—	—	—	—	CLKSELn1	CLKSELn0
R/W	—	—	—	—	—	—	R/W	R/W
POR	—	—	—	—	—	—	0	0

Bit 7~2 未定义, 读为 “0”

Bit 1~0 **CLKSELn1~CLKSELn0**: 预分频器时钟源 f_{PSCn} 选择
 00: f_{SYS}
 01: $f_{SYS}/4$
 1x: f_{SUB}

• TB0C 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	TB0ON	—	—	—	—	TB02	TB01	TB00
R/W	R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W
POR	0	—	—	—	—	0	0	0

Bit 7 **TB0ON**: 时基 0 控制位

0: 除能
 1: 使能

Bit 6~3 未定义, 读为 “0”

Bit 2~0 **TB02~TB00**: 时基 0 溢出周期选择位

000: $2^8/f_{PSC0}$
 001: $2^9/f_{PSC0}$
 010: $2^{10}/f_{PSC0}$
 011: $2^{11}/f_{PSC0}$
 100: $2^{12}/f_{PSC0}$
 101: $2^{13}/f_{PSC0}$
 110: $2^{14}/f_{PSC0}$
 111: $2^{15}/f_{PSC0}$

● TB1C 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	TB1ON	—	—	—	—	TB12	TB11	TB10
R/W	R/W	—	—	—	—	R/W	R/W	R/W
POR	0	—	—	—	—	0	0	0

- Bit 7 **TB1ON**: 时基 1 控制位
 0: 除能
 1: 使能
- Bit 6~3 未定义, 读为 “0”
- Bit 2~0 **TB12~TB10**: 时基 1 溢出周期选择位
 000: $2^8/f_{PSC1}$
 001: $2^9/f_{PSC1}$
 010: $2^{10}/f_{PSC1}$
 011: $2^{11}/f_{PSC1}$
 100: $2^{12}/f_{PSC1}$
 101: $2^{13}/f_{PSC1}$
 110: $2^{14}/f_{PSC1}$
 111: $2^{15}/f_{PSC1}$

中断唤醒功能

每个中断都具有将处于休眠或空闲模式的单片机唤醒的能力。当中断请求标志由低到高转换时唤醒动作产生, 其与中断是否使能无关。因此, 尽管单片机处于休眠或空闲模式且系统振荡器停止工作, 如有外部中断脚上产生外部边沿跳变或低电压都可能导致其相应的中断标志被置位, 由此产生中断, 因此必须注意避免伪唤醒情况的发生。若中断唤醒功能被除能, 单片机进入休眠或空闲模式前相应中断请求标志应被置起。中断唤醒功能不受中断使能位的影响。

编程注意事项

通过禁止相关中断使能位, 可以屏蔽中断请求, 然而, 一旦中断请求标志位被设定, 它们会被保留在中断控制寄存器内, 直到相应的中断服务子程序执行或请求标志位被软件指令清除。

有的中断为多功能中断, 当响应中断服务时, 只有多功能中断请求标志 MFnF 会自动清零, 其独立中断请求标志需通过应用程序手动清零。

建议在中断服务子程序中不要使用 “CALL 子程序” 指令。中断通常发生在不可预料的情况或是需要立刻执行的某些应用。假如只剩下一层堆栈且没有控制好中断, 当 “CALL 子程序” 在中断服务子程序中执行时, 将破坏原来的控制序列。

所有中断在休眠或空闲模式下都具有唤醒功能, 当中断请求标志发生由低到高的转变时都可产生唤醒功能。如果要除能相应中断唤醒功能, 在单片机进入休眠或空闲模式前需先将相应请求标志置为高。

当进入中断服务程序, 系统仅将程序计数器的内容压入堆栈, 如果中断服务程序会改变状态寄存器或其它的寄存器的内容而破坏控制流程, 应事先将这些数据保存起来。

若从中断子程序中返回可执行 RET 或 RETI 指令。除了能返回至主程序外, RETI 指令还能自动设置 EMI 位为高, 允许进一步中断。RET 指令只能返回至主程序, 清除 EMI 位, 除能进一步中断。

低电压检测 – LVD

该单片机具有低电压检测功能，即 LVD。该功能使能用于监测电源电压 V_{DD} ，若电源电压低于一定值可提供一个警告信号。此功能在电池类产品中非常有用，在电池电压较低时产生警告信号。低电压检测也可产生中断信号。

LVD 寄存器

低电压检测功能由 LVDC 寄存器控制。VLVD2~VLVD0 位用于选择 8 个固定电压中的一个参考点。LVDO 位被置位时低电压情况发生，若 LVDO 位为低表明 V_{DD} 电压工作在当前所设置低电压水平值之上。LVDEN 位用于控制低电压检测功能的开启/关闭，设置此位为高使能此功能，反之，关闭内部低电压检测电路。低电压检测会有一定的功耗，在不使用时可考虑关闭此功能，此举在功耗要求严格的电池供电应用中值得考虑。

• LVDC 寄存器

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Name	—	—	LVDO	LVDEN	—	VLVD2	VLVD1	VLVD0
R/W	—	—	R	R/W	—	R/W	R/W	R/W
POR	—	—	0	0	—	0	0	0

Bit 7~6 未定义，读为“0”

Bit 5 **LVDO**: LVD 输出标志位
0: 未检测到低电压
1: 检测到低电压

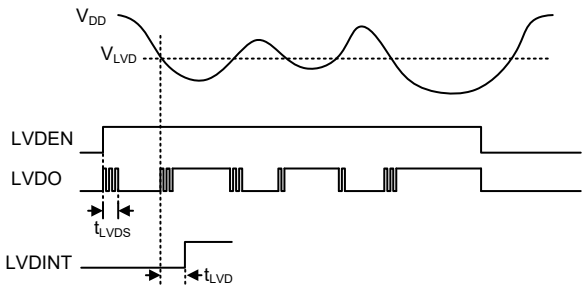
Bit 4 **LVDEN**: 低电压检测控制位
0: 除能
1: 使能

Bit 3 未定义，读为“0”

Bit 2~0 **VLVD2~VLVD0**: LVD 参考点电压选择位
000: 1.8V
001: 2.0V
010: 2.4V
011: 2.7V
100: 3.0V
101: 3.3V
110: 3.6V
111: 4.0V

LVD 操作

低电压检测功能通过比较电源电压 V_{DD} 与存储在 LVDC 寄存器中的预置电压值的结果来实现，该预置电压范围为 1.8V~4.0V。当电源电压 V_{DD} 低于预置电压值时，LVDO 位被置为高，表明低电压产生。当单片机进入休眠模式时，即使 LVDEN 位为高，低电压检测器也会被除能。低电压检测器使能后，读取 LVDO 位前，电路稳定需要一定的延时 t_{LVDs} 。注意， V_{DD} 电压可能上升或下降比较缓慢，在 V_{LVD} 电压值附近时，LVDO 位可能有多种变化。



LVD 操作

低电压检测器所产生的中断属于多功能中断，它是除了轮询 LVDO 位之外的另一种检测低电压的方法。中断条件产生置位 LVDO 并延时 t_{LVD} 后，中断产生。此种情况下，若 V_{DD} 降至小于 LVD 预置电压值时，中断请求标志位 LVF 将被置位，中断产生，单片机将从空闲模式中被唤醒。若不要求低电压检测的唤醒功能使能，在单片机进入空闲模式前应将 LVF 标志置为高。

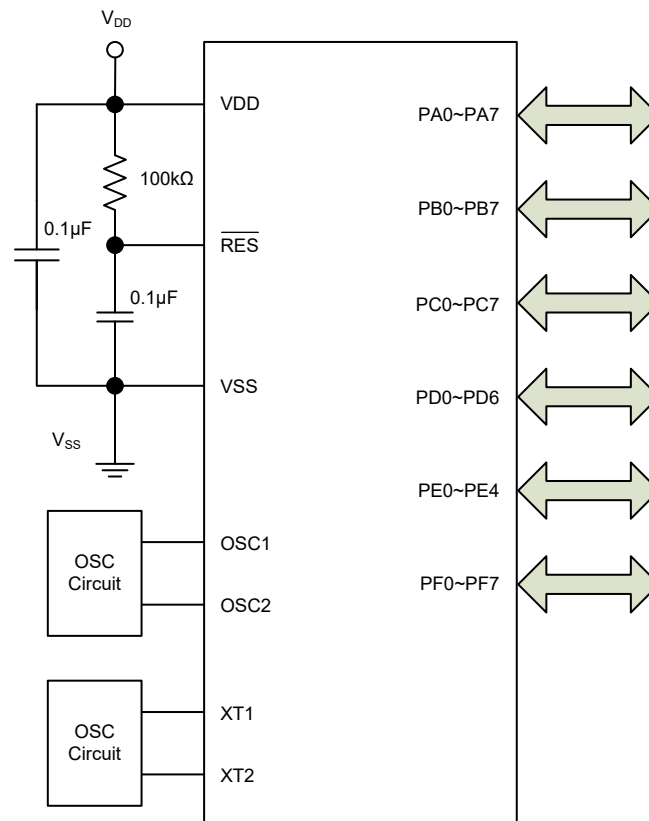
配置选项

配置选项在烧写程序时写入芯片。通过 HT-IDE 的软件开发环境，使用者在开发过程中可以选择配置选项。所有位必须按系统的需要定义，具体内容可参考下表：

序号	选项
振荡器选项	
1	HIRC 频率选择 – f_{HIRC} ： 8MHz, 12MHz 和 16MHz

注：当 HIRC 配置选项已选定上表中的一个频率，HIRC1 和 HIRC0 位选择的频率应与其保持一致，以确保能够达到交流电气特性中标示的 HIRC 频率精度度。

应用电路



指令集

简介

任何单片机成功运作的核心在于它的指令集，此指令集为一组程序指令码，用来指导单片机如何去执行指定的工作。在 Holtek 单片机中，提供了丰富且灵活的指令，共超过六十条，程序设计者可以事半功倍地实现它们的应用。

为了更加容易理解各种各样的指令码，接下来按功能分组介绍它们。

指令周期

大部分的操作均只需要一个指令周期来执行。分支、调用或查表则需要两个指令周期。一个指令周期相当于四个系统时钟周期，因此如果在 8MHz 的系统时钟振荡器下，大部分的操作将在 0.5 μ s 中执行完成，而分支或调用操作则将在 1 μ s 中执行完成。虽然需要两个指令周期的指令通常指的是 JMP、CALL、RET、RETI 和查表指令，但如果牵涉到程序计数器低字节寄存器 PCL 也将多花费一个周期去加以执行。即指令改变 PCL 的内容进而导致直接跳转至新地址时，需要多一个周期去执行，例如“CLR PCL”或“MOV PCL, A”指令。对于跳转指令必须注意的是，如果比较的结果牵涉到跳转动作将多花费一个周期，如果没有则需一个周期即可。

数据的传送

单片机程序中数据传送是使用最为频繁的操作之一，使用三种 MOV 的指令，数据不但可以从寄存器转移至累加器（反之亦然），而且能够直接移动立即数到累加器。数据传送最重要的应用之一是从输入端口接收数据或传送数据到输出端口。

算术运算

算术运算和数据处理是大部分单片机应用所必需具备的能力，在 Holtek 单片机内部的指令集中，可直接实现加与减的运算。当加法的结果超出 255 或减法的结果少于 0 时，要注意正确的处理进位和借位的问题。INC、INCA、DEC 和 DECA 指令提供了对一个指定地址的值加一或减一的功能。

逻辑和移位运算

标准逻辑运算例如 AND、OR、XOR 和 CPL 全都包含在 Holtek 单片机内部的指令集中。大多数牵涉到数据运算的指令，数据的传送必须通过累加器。在所有逻辑数据运算中，如果运算结果为零，则零标志位将被置位，另外逻辑数据运用形式还有移位指令，例如 RR、RL、RRC 和 RLC 提供了向左或向右移动一位的方法。不同的移位指令可满足不同的应用需要。移位指令常用于串行端口的程序应用，数据可从内部寄存器转移至进位标志位，而此位则可被检验，移位运算还可应用在乘法与除法的运算组成中。

分支和控制转换

程序分支是采取使用 JMP 指令跳转至指定地址或使用 CALL 指令调用子程序的形式，两者之不同在于当子程序被执行完毕后，程序必须马上返回原来的地址。这个动作是由放置在子程序里的返回指令 RET 来实现，它可使程序跳回 CALL 指令之后的地址。在 JMP 指令中，程序则只是跳到一个指定的地址而已，并不需如 CALL 指令般跳回。一个非常有用的分支指令是条件跳转，跳转条件是由数据存储器或指定位来加以决定。遵循跳转条件，程序将继续执行下一条指令或略过且跳转至接下来的指令。这些分支指令是程序走向的关键，跳转条件可能是外部开关输入，或是内部数据位的值。

位运算

提供数据存储器中单个位的运算指令是 Holtek 单片机的特性之一。这特性对于输出端口位的设置尤其有用，其中个别的位或端口的引脚可以使用“SET [m].i”或“CLR [m].i”指令来设定其为高位或低位。如果没有这特性，程序设计师必须先读入输入口的 8 位数据，处理这些数据，然后再输出正确的新数据。这种读入 - 修改 - 写出的过程现在则被位运算指令所取代。

查表运算

数据的储存通常由寄存器完成，然而当处理大量固定的数据时，它的存储量常常造成对个别存储器的不便。为了改善此问题，Holtek 单片机允许在程序存储器中建立一个表格作为数据可直接存储的区域，只需要一组简易的指令即可对数据进行查表。

其它运算

除了上述功能指令外，其它指令还包括用于省电的“HALT”指令和使程序在极端电压或电磁环境下仍能正常工作的看门狗定时器控制指令。这些指令的使用则请查阅相关的章节。

指令集概要

当要操作的数据存储器位于数据存储器 Sector 0 时，下表说明了与数据存储器存取有关的指令。

惯例

x: 立即数
m: 数据存储器地址
A: 累加器
i: 第 0~7 位
addr: 程序存储器地址

助记符	说明	指令周期	影响标志位
算术运算			
ADD A,[m]	ACC 与数据存储器相加，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC
ADDM A,[m]	ACC 与数据存储器相加，结果放入数据存储器	1 注	Z, C, AC, OV, SC
ADD A, x	ACC 与立即数相加，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC
ADC A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相加，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC
ADCM A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相加，结果放入数据存储器	1 注	Z, C, AC, OV, SC
SUB A, x	ACC 与立即数相减，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC, CZ
SUB A,[m]	ACC 与数据存储器相减，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC, CZ
SUBM A,[m]	ACC 与数据存储器相减，结果放入数据存储器	1 注	Z, C, AC, OV, SC, CZ
SBC A, x	ACC 与立即数、进位标志相减，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC, CZ
SBC A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相减，结果放入 ACC	1	Z, C, AC, OV, SC, CZ
SBCM A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相减，结果放入数据存储器	1 注	Z, C, AC, OV, SC, CZ
DAA [m]	将加法运算中放入 ACC 的值调整为十进制数，并将结果放入数据存储器	1 注	C
逻辑运算			
AND A,[m]	ACC 与数据存储器做“与”运算，结果放入 ACC	1	Z
OR A,[m]	ACC 与数据存储器做“或”运算，结果放入 ACC	1	Z
XOR A,[m]	ACC 与数据存储器做“异或”运算，结果放入 ACC	1	Z
ANDM A,[m]	ACC 与数据存储器做“与”运算，结果放入数据存储器	1 注	Z
ORM A,[m]	ACC 与数据存储器做“或”运算，结果放入数据存储器	1 注	Z
XORM A,[m]	ACC 与数据存储器做“异或”运算，结果放入数据存储器	1 注	Z
AND A, x	ACC 与立即数做“与”运算，结果放入 ACC	1	Z
OR A, x	ACC 与立即数做“或”运算，结果放入 ACC	1	Z
XOR A, x	ACC 与立即数做“异或”运算，结果放入 ACC	1	Z
CPL [m]	对数据存储器取反，结果放入数据存储器	1 注	Z
CPLA [m]	对数据存储器取反，结果放入 ACC	1	Z
递增和递减			
INCA [m]	递增数据存储器，结果放入 ACC	1	Z
INC [m]	递增数据存储器，结果放入数据存储器	1 注	Z
DECA [m]	递减数据存储器，结果放入 ACC	1	Z
DEC [m]	递减数据存储器，结果放入数据存储器	1 注	Z

助记符	说明	指令周期	影响标志位
移位			
RRA [m]	数据存储器右移一位，结果放入 ACC	1	无
RR [m]	数据存储器右移一位，结果放入数据存储器	1 ^注	无
RRCA [m]	带进位将数据存储器右移一位，结果放入 ACC	1	C
RRC [m]	带进位将数据存储器右移一位，结果放入数据存储器	1 ^注	C
RLA [m]	数据存储器左移一位，结果放入 ACC	1	无
RL [m]	数据存储器左移一位，结果放入数据存储器	1 ^注	无
RLCA [m]	带进位将数据存储器左移一位，结果放入 ACC	1	C
RLC [m]	带进位将数据存储器左移一位，结果放入数据存储器	1 ^注	C
数据传送			
MOV A,[m]	将数据存储器送至 ACC	1	无
MOV [m],A	将 ACC 送至数据存储器	1 ^注	无
MOV A, x	将立即数送至 ACC	1	无
位运算			
CLR [m].i	清除数据存储器的位	1 ^注	无
SET [m].i	置位数据存储器的位	1 ^注	无
转移			
JMP addr	无条件跳转	2	无
SZ [m]	如果数据存储器为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SZA [m]	数据存储器送至 ACC，如果内容为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SNZ [m]	如果数据存储器不为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SZ [m].i	如果数据存储器的第 i 位为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SNZ [m].i	如果数据存储器的第 i 位不为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SIZ [m]	递增数据存储器，如果结果为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SDZ [m]	递减数据存储器，如果结果为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SIZA [m]	递增数据存储器，将结果放入 ACC，如果结果为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
SDZA [m]	递减数据存储器，将结果放入 ACC，如果结果为零，则跳过下一条指令	1 ^注	无
CALL addr	子程序调用	2	无
RET	从子程序返回	2	无
RET A, x	从子程序返回，并将立即数放入 ACC	2	无
RETI	从中断返回	2	无
查表			
TABRD [m]	读取特定页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	2 ^注	无
TABRDL [m]	读取最后页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	2 ^注	无
ITABRD [m]	读表指针 TBLP 自加，读取特定页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	2 ^注	无
ITABRDL [m]	读表指针 TBLP 自加，读取最后页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	2 ^注	无
其它指令			
NOP	空指令	1	无
CLR [m]	清除数据存储器	1 ^注	无
SET [m]	置位数据存储器	1 ^注	无

助记符		说明	指令周期	影响标志位
CLR	WDT	清除看门狗定时器	1	TO, PDF
SWAP	[m]	交换数据存储器的高低字节，结果放入数据存储器	1 ^注	无
SWAPA	[m]	交换数据存储器的高低字节，结果放入 ACC	1	无
HALT		进入暂停模式	1	TO, PDF

注: 1. 对跳转指令而言，如果比较的结果牵涉到跳转即需 2 个周期，如果没有发生跳转，则只需一个周期。
2. 任何指令若要改变 PCL 的内容将需要 2 个周期来执行。

扩展指令集

扩展指令用来提供更大范围的数据存储器寻址。当被存取的数据存储器位于 Sector 0 之外的任何数据存储器 Sector，扩展指令可直接存取数据存储器而无需使用间接寻址，此举不仅可节省 Flash 存储器空间的使用，同时可提高 CPU 执行效率。

助记符	说明	指令周期	影响标志位
算术运算			
LADD A,[m]	ACC 与数据存储器相加，结果放入 ACC	2	Z, C, AC, OV, SC
LADDM A,[m]	ACC 与数据存储器相加，结果放入数据存储器	2 ^注	Z, C, AC, OV, SC
LADC A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相加，结果放入 ACC	2	Z, C, AC, OV, SC
LADCM A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相加，结果放入数据存储器	2 ^注	Z, C, AC, OV, SC
LSUB A,[m]	ACC 与数据存储器相减，结果放入 ACC	2	Z, C, AC, OV, SC, CZ
LSUBM A,[m]	ACC 与数据存储器相减，结果放入数据存储器	2 ^注	Z, C, AC, OV, SC, CZ
LSBC A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相减，结果放入 ACC	2	Z, C, AC, OV, SC, CZ
LSBCM A,[m]	ACC 与数据存储器、进位标志相减，结果放入数据存储器	2 ^注	Z, C, AC, OV, SC, CZ
LDAA [m]	将加法运算中放入 ACC 的值调整为十进制数，并将结果放入数据存储器	2 ^注	C
逻辑运算			
LAND A,[m]	ACC 与数据存储器做“与”运算，结果放入 ACC	2	Z
LOR A,[m]	ACC 与数据存储器做“或”运算，结果放入 ACC	2	Z
LXOR A,[m]	ACC 与数据存储器做“异或”运算，结果放入 ACC	2	Z
LANDM A,[m]	ACC 与数据存储器做“与”运算，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
LORM A,[m]	ACC 与数据存储器做“或”运算，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
LXORM A,[m]	ACC 与数据存储器做“异或”运算，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
LCPL [m]	对数据存储器取反，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
LCPLA [m]	对数据存储器取反，结果放入 ACC	2	Z
递增和递减			
LINCA [m]	递增数据存储器，结果放入 ACC	2	Z
LINC [m]	递增数据存储器，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
LDECA [m]	递减数据存储器，结果放入 ACC	2	Z
LDEC [m]	递减数据存储器，结果放入数据存储器	2 ^注	Z
移位			
LRRA [m]	数据存储器右移一位，结果放入 ACC	2	无
LRR [m]	数据存储器右移一位，结果放入数据存储器	2 ^注	无
LRRCA [m]	带进位将数据存储器右移一位，结果放入 ACC	2	C
LRRC [m]	带进位将数据存储器右移一位，结果放入数据存储器	2 ^注	C
LRLA [m]	数据存储器左移一位，结果放入 ACC	2	无
LRL [m]	数据存储器左移一位，结果放入数据存储器	2 ^注	无
LRLCA [m]	带进位将数据存储器左移一位，结果放入 ACC	2	C
LRLC [m]	带进位将数据存储器左移一位，结果放入数据存储器	2 ^注	C
数据传送			
LMOV A,[m]	将数据存储器送至 ACC	2	无
LMOV [m],A	将 ACC 送至数据存储器	2 ^注	无

助记符	说明	指令周期	影响标志位
位运算			
LCLR [m].i	清除数据存储器的位	2 注	无
LSET [m].i	置位数据存储器的位	2 注	无
转移			
LSZ [m]	如果数据存储器为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSZA [m]	数据存储器送至 ACC，如果内容为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSNZ [m]	如果数据存储器不为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSZ [m].i	如果数据存储器的第 i 位为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSNZ [m].i	如果数据存储器的第 i 位不为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSIZ [m]	递增数据存储器，如果结果为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSDZ [m]	递减数据存储器，如果结果为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSIZA [m]	递增数据存储器，将结果放入 ACC，如果结果为零，则跳过下一条指令	2 注	无
LSDZA [m]	递减数据存储器，将结果放入 ACC，如果结果为零，则跳过下一条指令	2 注	无
查表			
LTABRD [m]	读取特定页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	3 注	无
LTABRDL [m]	读取最后页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	3 注	无
LITABRD [m]	读表指针 TBLP 自加，读取特定页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	3 注	无
LITABRDL [m]	读表指针 TBLP 自加，读取最后页的 ROM 内容，并送至数据存储器 and TBLH	3 注	无
其它指令			
LCLR [m]	清除数据存储器	2 注	无
LSET [m]	置位数据存储器	2 注	无
LSWAP [m]	交换数据存储器的高低字节，结果放入数据存储器	2 注	无
LSWAPA [m]	交换数据存储器的高低字节，结果放入 ACC	2	无

注：1. 对扩展跳转指令而言，如果比较的结果牵涉到跳转即需 3 个周期，如果没有发生跳转，则只需两个周期。
2. 任何扩展指令若要改变 PCL 的内容将需要 3 个周期来执行。

指令定义

ADC A, [m]	Add Data Memory to ACC with Carry
指令说明	将指定的数据存储器、累加器内容以及进位标志相加，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC + [m] + C$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
ADCM A, [m]	Add ACC to Data Memory with Carry
指令说明	将指定的数据存储器、累加器内容和进位标志位相加，结果存放到指定的数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + [m] + C$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
ADD A, [m]	Add Data Memory to ACC
指令说明	将指定的数据存储器和累加器内容相加，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC + [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
ADD A, x	Add immediate data to ACC
指令说明	将累加器和立即数相加，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC + x$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
ADDM A, [m]	Add ACC to Data Memory
指令说明	将指定的数据存储器和累加器内容相加，结果存放到指定的数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
AND A, [m]	Logical AND Data Memory to ACC
指令说明	将累加器中的数据和指定数据存储器内容做逻辑与，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "AND" } [m]$
影响标志位	Z

AND A, x	Logical AND immediate data to ACC
指令说明	将累加器中的数据和立即数做逻辑与，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ “AND” } x$
影响标志位	Z
ANDM A, [m]	Logical AND ACC to Data Memory
指令说明	将指定数据存储器内容和累加器中的数据做逻辑与，结果存放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC \text{ “AND” } [m]$
影响标志位	Z
CALL addr	Subroutine call
指令说明	无条件地调用指定地址的子程序，此时程序计数器先加 1 获得下一个要执行的指令地址并压入堆栈，接着载入指定地址并从新地址继续执行程序，由于此指令需要额外的运算，所以为一个 2 周期的指令。
功能表示	$Stack \leftarrow Program\ Counter + 1$ $Program\ Counter \leftarrow addr$
影响标志位	无
CLR [m]	Clear Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的内容清零。
功能表示	$[m] \leftarrow 00H$
影响标志位	无
CLR [m].i	Clear bit of Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的第 i 位内容清零。
功能表示	$[m].i \leftarrow 0$
影响标志位	无
CLR WDT	Clear Watchdog Timer
指令说明	WDT 计数器、暂停标志位 PDF 和看门狗溢出标志位 TO 清零。
功能表示	WDT cleared $TO \ \& \ PDF \leftarrow 0$
影响标志位	TO、PDF

CPL [m]	Complement Data Memory
指令说明	将指定数据存储器中的每一位取逻辑反，相当于从 1 变 0 或 0 变 1。
功能表示	$[m] \leftarrow \overline{[m]}$
影响标志位	Z
CPLA [m]	Complement Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器中的每一位取逻辑反，相当于从 1 变 0 或 0 变 1，而结果被储存回累加器且数据存储器中的内容不变。
功能表示	$ACC \leftarrow \overline{[m]}$
影响标志位	Z
DAA [m]	Decimal-Adjust ACC for addition with result in Data Memory
指令说明	将累加器中的内容转换为 BCD (二进制转成十进制) 码。如果低四位的值大于“9”或 AC=1，那么 BCD 调整就执行对原值加“6”，否则原值保持不变；如果高四位的值大于“9”或 C=1，那么 BCD 调整就执行对原值加“6”。
	BCD 转换实质上是根据累加器和标志位执行 00H, 06H, 60H 或 66H 的加法运算，结果存放到数据存储器。只有进位标志位 C 受影响，用来指示原始 BCD 的和是否大于 100，并可以进行双精度十进制数的加法运算。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + 00H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 06H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 60H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 66H$
影响标志位	C
DEC [m]	Decrement Data Memory
指令说明	将指定数据存储器内容减 1。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] - 1$
影响标志位	Z
DECA [m]	Decrement Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容减 1，把结果存放回累加器并保持指定数据存储器的内容不变。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] - 1$
影响标志位	Z

HALT	Enter power down mode
指令说明	此指令终止程序执行并关掉系统时钟，RAM 和寄存器的内容保持原状态，WDT 计数器和分频器被清“0”，暂停标志位 PDF 被置位 1，WDT 溢出标志位 TO 被清 0。
功能表示	$TO \leftarrow 0$ $PDF \leftarrow 1$
影响标志位	TO、PDF
INC [m]	Increment Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] + 1$
影响标志位	Z
INCA [m]	Increment Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1，结果存放回累加器并保持指定的数据存储器内容不变。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] + 1$
影响标志位	Z
JMP addr	Jump unconditionally
指令说明	程序计数器的内容无条件地由被指定的地址取代，程序由新的地址继续执行。当新的地址被加载时，必须插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。
功能表示	Program Counter $\leftarrow$ addr
影响标志位	无
MOV A, [m]	Move Data Memory to ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容复制到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow [m]$
影响标志位	无
MOV A, x	Move immediate data to ACC
指令说明	将 8 位立即数载入累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow x$
影响标志位	无

MOV [m], A	Move ACC to Data Memory
指令说明	将累加器的内容复制到指定的数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow \text{ACC}$
影响标志位	无
NOP	No operation
指令说明	空操作，接下来顺序执行下一条指令。
功能表示	无操作
影响标志位	无
ORA, [m]	Logical OR Data Memory to ACC
指令说明	将累加器中的数据和指定的数据存储器内容逻辑或，结果存放到累加器。
功能表示	$\text{ACC} \leftarrow \text{ACC} \text{ "OR" } [m]$
影响标志位	Z
ORA, x	Logical OR immediate data to ACC
指令说明	将累加器中的数据和立即数逻辑或，结果存放到累加器。
功能表示	$\text{ACC} \leftarrow \text{ACC} \text{ "OR" } x$
影响标志位	Z
ORM A, [m]	Logical OR ACC to Data Memory
指令说明	将存在指定数据存储器中的数据和累加器逻辑或，结果放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow \text{ACC} \text{ "OR" } [m]$
影响标志位	Z
RET	Return from subroutine
指令说明	将堆栈寄存器中的程序计数器值恢复，程序由取回的地址继续执行。
功能表示	Program Counter ← Stack
影响标志位	无
RET A, x	Return from subroutine and load immediate data to ACC
指令说明	将堆栈寄存器中的程序计数器值恢复且累加器载入指定的立即数，程序由取回的地址继续执行。
功能表示	Program Counter ← Stack $\text{ACC} \leftarrow x$
影响标志位	无

RETI	Return from interrupt
指令说明	将堆栈寄存器中的程序计数器值恢复且中断功能通过设置 EMI 位重新使能。EMI 是控制中断使能的主控制位。如果在执行 RETI 指令之前还有中断未被响应，则这个中断将在返回主程序之前被响应。
功能表示	Program Counter $\leftarrow$ Stack
影响标志位	EMI $\leftarrow$ 1 无
RL [m]	Rotate Data Memory left
指令说明	将指定数据存储器的内容左移 1 位，且第 7 位移到第 0 位。
功能表示	$[m].(i+1) \leftarrow [m].i$ (i=0~6) $[m].0 \leftarrow [m].7$
影响标志位	无
RLA [m]	Rotate Data Memory left with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容左移 1 位，且第 7 位移到第 0 位，结果送到累加器，而指定数据存储器的内容保持不变。
功能表示	ACC.(i+1) $\leftarrow$ [m].i (i=0~6) ACC.0 $\leftarrow$ [m].7
影响标志位	无
RLC [m]	Rotate Data Memory Left through Carry
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志左移 1 位，第 7 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 0 位。
功能表示	$[m].(i+1) \leftarrow [m].i$ (i=0~6) $[m].0 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].7$
影响标志位	C
RLC A [m]	Rotate Data Memory left through Carry with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志左移 1 位，第 7 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 0 位，移位结果送回累加器，但是指定数据寄存器的内容保持不变。
功能表示	ACC.(i+1) $\leftarrow$ [m].i (i=0~6) ACC.0 $\leftarrow$ C $C \leftarrow [m].7$
影响标志位	C

RR [m]	Rotate Data Memory right
指令说明	将指定数据存储器的内容循环右移 1 位且第 0 位移到第 7 位。
功能表示	$[m].i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $[m].7 \leftarrow [m].0$
影响标志位	无
RRA [m]	Rotate Data Memory right with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容循环右移 1 位，第 0 位移到第 7 位，移位结果存放到累加器，而指定数据存储器的内容保持不变。
功能表示	$ACC.i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $ACC.7 \leftarrow [m].0$
影响标志位	无
RRC [m]	Rotate Data Memory right through Carry
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志右移 1 位，第 0 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 7 位。
功能表示	$[m].i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $[m].7 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].0$
影响标志位	C
RRCA [m]	Rotate Data Memory right through Carry with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志右移 1 位，第 0 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 7 位，移位结果送回累加器，但是指定数据寄存器的内容保持不变。
功能表示	$ACC.i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $ACC.7 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].0$
影响标志位	C
SBC A, [m]	Subtract Data Memory from ACC with Carry
指令说明	将累加器减去指定数据存储器的内容以及进位标志的反，结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - [m] - \bar{C}$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ

SBC A, x	Subtract immediate data from ACC with Carry
指令说明	将累加器减去立即数以及进位标志的反，结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - [x] - \bar{C}$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
SBCM A, [m]	Subtract Data Memory from ACC with Carry and result in Data Memory
指令说明	将累加器减去指定数据存储器的内容以及进位标志的反，结果存放到数据存储器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC - [m] - \bar{C}$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
SDZ [m]	Skip if Decrement Data Memory is 0
指令说明	将指定的数据存储器的内容减 1，判断是否为 0，若为 0 则跳过下一条指令，由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] - 1$ ，如果 $[m]=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SDZA [m]	Skip if decrement Data Memory is zero with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器内容减 1，判断是否为 0，如果为 0 则跳过下一条指令，此结果将存放到累加器，但指定数据存储器内容不变。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] - 1$ ，如果 $ACC=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SET [m]	Set Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的每一位设置为 1。
功能表示	$[m] \leftarrow FFH$
影响标志位	无

SET [m].i	Set bit of Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的第 i 位置位为 1。
功能表示	$[m].i \leftarrow 1$
影响标志位	无
SIZ [m]	Skip if increment Data Memory is 0
指令说明	将指定的数据存储器的内容加 1，判断是否为 0，若为 0 则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] + 1$ ，如果 $[m]=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SIZA [m]	Skip if increment Data Memory is zero with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1，判断是否为 0，如果为 0 则跳过下一条指令，此结果会被存放到累加器，但是指定数据存储器的内容不变。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] + 1$ ，如果 $ACC=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SNZ [m].i	Skip if bit i of Data Memory is not 0
指令说明	判断指定数据存储器的第 i 位，若不为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 $[m].i \neq 0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SNZ [m]	Skip if Data Memory is not 0
指令说明	指定数据存储器的内容会先被读出，后又被重新写入指定数据存储器内。判断指定存储器，若不为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 $[m] \neq 0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无

SUB A, [m]	Subtract Data Memory from ACC
指令说明	将累加器的内容减去指定的数据存储器的数据，把结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
SUBM A, [m]	Subtract Data Memory from ACC with result in Data Memory
指令说明	将累加器的内容减去指定数据存储器的数据，结果存放到指定的数据存储器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC - [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
SUB A, x	Subtract immediate Data from ACC
指令说明	将累加器的内容减去立即数，结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - x$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
SWAP [m]	Swap nibbles of Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的低 4 位和高 4 位互相交换。
功能表示	$[m].3 \sim [m].0 \leftrightarrow [m].7 \sim [m].4$
影响标志位	无
SWAPA [m]	Swap nibbles of Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的低 4 位与高 4 位互相交换，再将结果存放到累加器且指定数据寄存器的数据保持不变。
功能表示	$ACC.3 \sim ACC.0 \leftarrow [m].7 \sim [m].4$ $ACC.7 \sim ACC.4 \leftarrow [m].3 \sim [m].0$
影响标志位	无

SZ [m]	Skip if Data Memory is 0
指令说明	指定数据存储器的内容会先被读出，后又被重新写入指定数据存储器内。判断指定数据存储器的内容是否为 0，若为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 [m]=0，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SZA [m]	Skip if Data Memory is 0 with data movement to ACC
指令说明	将指定数据存储器内容复制到累加器，并判断指定数据存储器的内容是否为 0，若为 0 则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	ACC ←[m]，如果 [m]=0，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
SZ [m].i	Skip if bit i of Data Memory is 0
指令说明	判断指定数据存储器的第 i 位是否为 0，若为 0，则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 2 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 [m].i=0，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
TABRD [m]	Read table (specific page) to TBLH and Data Memory
指令说明	将表格指针对 TBHP 和 TBLP 所指的程序代码低字节 (指定页) 移至指定数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无
TABRDL [m]	Read table (last page) to TBLH and Data Memory
指令说明	将表格指针 TBLP 所指的程序代码低字节 (最后一页) 移至指定数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无

ITABRD [m]	Increment table pointer low byte first and read table (specific page) to TBLH and data memory
指令说明	自加表格指针低字节 TBLP，将表格指针对 TBHP 和 TBLP 所指的程序代码低字节 (指定页) 移至指定的数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	$[m] \leftarrow \text{程序代码 (低字节)}$ $TBLH \leftarrow \text{程序代码 (高字节)}$
影响标志位	无
ITABRDL [m]	Increment table pointer low byte first and read table (last page) to TBLH and data memory
指令说明	自加表格指针低字节 TBLP，将表格指针 TBLP 所指的程序代码低字节 (最后一页) 移至指定的数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	$[m] \leftarrow \text{程序代码 (低字节)}$ $TBLH \leftarrow \text{程序代码 (高字节)}$
影响标志位	无
XOR A, [m]	Logical XOR Data Memory to ACC
指令说明	将累加器的数据和指定的数据存储器内容逻辑异或，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "XOR" } [m]$
影响标志位	Z
XORM A, [m]	Logical XOR ACC to Data Memory
指令说明	将累加器的数据和指定的数据存储器内容逻辑异或，结果放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC \text{ "XOR" } [m]$
影响标志位	Z
XOR A, x	Logical XOR immediate data to ACC
指令说明	将累加器的数据与立即数逻辑异或，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "XOR" } x$
影响标志位	Z

扩展指令定义

扩展指令被用来直接存取存储在任何数据存储器 Sector 中的数据。

LADC A, [m]	Add Data Memory to ACC with Carry
指令说明	将指定的数据存储器、累加器内容以及进位标志相加，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC + [m] + C$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
LADCM A, [m]	Add ACC to Data Memory with Carry
指令说明	将指定的数据存储器、累加器内容和进位标志位相加，结果存放到指定的数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + [m] + C$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
LADD A, [m]	Add Data Memory to ACC
指令说明	将指定的数据存储器和累加器内容相加，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC + [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
LADDM A, [m]	Add ACC to Data Memory
指令说明	将指定的数据存储器和累加器内容相加，结果存放到指定的数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC
LAND A, [m]	Logical AND Data Memory to ACC
指令说明	将累加器中的数据和指定数据存储器内容做逻辑与，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "AND" } [m]$
影响标志位	Z
LANDM A, [m]	Logical AND ACC to Data Memory
指令说明	将指定数据存储器内容和累加器中的数据做逻辑与，结果存放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC \text{ "AND" } [m]$
影响标志位	Z

LCLR [m]	Clear Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的内容清零。
功能表示	$[m] \leftarrow 00H$
影响标志位	无
LCLR [m].i	Clear bit of Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的第 i 位内容清零。
功能表示	$[m].i \leftarrow 0$
影响标志位	无
LCPL [m]	Complement Data Memory
指令说明	将指定数据存储器中的每一位取逻辑反， 相当于从 1 变 0 或 0 变 1。
功能表示	$[m] \leftarrow \overline{[m]}$
影响标志位	Z
LCPLA [m]	Complement Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器中的每一位取逻辑反，相当于从 1 变 0 或 0 变 1，结果被存放回累加器且数据寄存器的内容保持 不变。
功能表示	$ACC \leftarrow \overline{[m]}$
影响标志位	Z
LDAA [m]	Decimal-Adjust ACC for addition with result in Data Memory
指令说明	将累加器中的内容转换为 BCD (二进制转成十进制) 码。 如果低四位的值大于“9”或 AC=1，那么 BCD 调整就执行 对低四位加“6”，否则低四位保持不变；如果高四位的 值大于“9”或 C=1，那么 BCD 调整就执行对高四位加“6”。 BCD 转换实质上是根据累加器和标志位执行 00H，06H， 60H 或 66H 的加法运算，结果存放到数据存储器。只有进 位标志位 C 受影响，用来指示原始 BCD 的和是否大于 100，并可以进行双精度十进制数的加法运算。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC + 00H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 06H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 60H$ 或 $[m] \leftarrow ACC + 66H$
影响标志位	C

LDEC [m]	Decrement Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的内容减 1。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] - 1$
影响标志位	Z
LDECA [m]	Decrement Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容减 1，把结果存放回累加器并保持指定数据存储器的内容不变。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] - 1$
影响标志位	Z
LINC [m]	Increment Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] + 1$
影响标志位	Z
LINCA [m]	Increment Data Memory with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1，结果存放回累加器并保持指定的数据存储器内容不变。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] + 1$
影响标志位	Z
LMOV A, [m]	Move Data Memory to ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容复制到累加器中。
功能表示	$ACC \leftarrow [m]$
影响标志位	无
LMOV [m], A	Move ACC to Data Memory
指令说明	将累加器的内容复制到指定数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC$
影响标志位	无
LOR A, [m]	Logical OR Data Memory to ACC
指令说明	将累加器中的数据和指定的数据存储器内容逻辑或，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "OR" } [m]$
影响标志位	Z

LORM A, [m]	Logical OR ACC to Data Memory
指令说明	将存在指定数据存储器中的数据 and 累加器逻辑或，结果放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow \text{ACC} \text{ "OR" } [m]$
影响标志位	Z
LRL [m]	Rotate Data Memory left
指令说明	将指定数据存储器的内容左移 1 位，且第 7 位移到第 0 位。
功能表示	$[m].(i+1) \leftarrow [m].i \ (i=0\sim6)$ $[m].0 \leftarrow [m].7$
影响标志位	无
LRLA [m]	Rotate Data Memory left with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容左移 1 位，且第 7 位移到第 0 位，结果送到累加器，而指定数据存储器的内容保持不变。
功能表示	$\text{ACC}.(i+1) \leftarrow [m].i \ (i=0\sim6)$ $\text{ACC}.0 \leftarrow [m].7$
影响标志位	无
LRLC [m]	Rotate Data Memory Left through Carry
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志左移 1 位，第 7 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 0 位。
功能表示	$[m].(i+1) \leftarrow [m].i \ (i=0\sim6)$ $[m].0 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].7$
影响标志位	C
LRLC A [m]	Rotate Data Memory left through Carry with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志左移 1 位，第 7 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 0 位，移位结果送回累加器，但是指定数据寄存器的内容保持不变。
功能表示	$\text{ACC}.(i+1) \leftarrow [m].i \ (i=0\sim6)$ $\text{ACC}.0 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].7$
影响标志位	C

LRR [m]	Rotate Data Memory right
指令说明	将指定数据存储器的内容循环右移 1 位且第 0 位移到第 7 位。
功能表示	$[m].i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $[m].7 \leftarrow [m].0$
影响标志位	无
LRRA [m]	Rotate Data Memory right with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容循环右移 1 位，第 0 位移到第 7 位，移位结果存放到累加器，而指定数据存储器的内容保持不变。
功能表示	$ACC.i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $ACC.7 \leftarrow [m].0$
影响标志位	无
LRRC [m]	Rotate Data Memory right through Carry
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志右移 1 位，第 0 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 7 位。
功能表示	$[m].i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $[m].7 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].0$
影响标志位	C
LRRC A [m]	Rotate Data Memory right through Carry with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容连同进位标志右移 1 位，第 0 位取代进位标志且原本的进位标志移到第 7 位，移位结果送回累加器，但是指定数据寄存器的内容保持不变。
功能表示	$ACC.i \leftarrow [m].(i+1) (i=0\sim6)$ $ACC.7 \leftarrow C$ $C \leftarrow [m].0$
影响标志位	C
LSBC A, [m]	Subtract Data Memory from ACC with Carry
指令说明	将累加器减去指定数据存储器的内容以及进位标志的反，结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - [m] - \bar{C}$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ

LSBCM A, [m]	Subtract Data Memory from ACC with Carry and result in Data Memory
指令说明	将累加器减去指定数据存储器的内容以及进位标志的反，结果存放到数据存储器。如果结果为负，C标志位清除为0，反之结果为正或0，C标志位设置为1。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC - [m] - \bar{C}$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
LSDZ [m]	Skip if Decrement Data Memory is 0
指令说明	将指定的数据存储器的内容减1，判断是否为0，若为0则跳过下一条指令，由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为3个周期的指令。如果结果不为0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] - 1$ ，如果 $[m]=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSDZA [m]	Skip if decrement Data Memory is zero with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器内容减1，判断是否为0，如果为0则跳过下一条指令，此结果将存放到累加器，但指定数据存储器内容不变。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为3个周期的指令。如果结果不为0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] - 1$ ，如果 $ACC=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSET [m]	Set Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的每一个位置位为1。
功能表示	$[m] \leftarrow FFH$
影响标志位	无
LSET [m].i	Set bit of Data Memory
指令说明	将指定数据存储器的第i位置位为1。
功能表示	$[m].i \leftarrow 1$
影响标志位	无

LSIZ [m]	Skip if increment Data Memory is 0
指令说明	将指定的数据存储器的内容加 1，判断是否为 0，若为 0 则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$[m] \leftarrow [m] + 1$ ，如果 $[m]=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSIZA [m]	Skip if increment Data Memory is zero with result in ACC
指令说明	将指定数据存储器的内容加 1，判断是否为 0，如果为 0 则跳过下一条指令，此结果会被存放到累加器，但是指定数据存储器的内容不变。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$ACC \leftarrow [m] + 1$ ，如果 $ACC=0$ 跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSNZ [m].i	Skip if bit i of Data Memory is not 0
指令说明	判断指定数据存储器的第 i 位，若不为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 $[m].i \neq 0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSNZ [m]	Skip if Data Memory is not 0
指令说明	指定数据存储器的内容会先被读出，后又被重新写入指定数据存储器内。判断指定数据存储器，若不为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 $[m] \neq 0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSUB A, [m]	Subtract Data Memory from ACC
指令说明	将累加器的内容减去指定的数据存储器的数据，把结果存放到累加器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC - [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ

LSUBM A, [m] 指令说明	Subtract Data Memory from ACC with result in Data Memory 将累加器的内容减去指定数据存储器的数据，结果存放到指定的数据存储器。如果结果为负，C 标志位清除为 0，反之结果为正或 0，C 标志位设置为 1。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC - [m]$
影响标志位	OV、Z、AC、C、SC、CZ
LSWAP [m] 指令说明	Swap nibbles of Data Memory 将指定数据存储器的低 4 位和高 4 位互相交换。
功能表示	$[m].3 \sim [m].0 \leftrightarrow [m].7 \sim [m].4$
影响标志位	无
LSWAPA [m] 指令说明	Swap nibbles of Data Memory with result in ACC 将指定数据存储器的低 4 位和高 4 位互相交换，再将结果存放到累加器且指定数据寄存器的数据保持不变。
功能表示	$ACC.3 \sim ACC.0 \leftarrow [m].7 \sim [m].4$ $ACC.7 \sim ACC.4 \leftarrow [m].3 \sim [m].0$
影响标志位	无
LSZ [m] 指令说明	Skip if Data Memory is 0 指定数据存储器的内容会先被读出，后又被重新写入指定数据存储器内。判断指定数据存储器的内容是否为 0，若为 0，则程序跳过下一条指令执行。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 $[m]=0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LSZA [m] 指令说明	Skip if Data Memory is 0 with data movement to ACC 将指定数据存储器内容复制到累加器，并判断指定数据存储器的内容是否为 0，若为 0 则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	$ACC \leftarrow [m]$ ，如果 $[m]=0$ ，跳过下一条指令执行
影响标志位	无

LSZ [m].i	Skip if bit i of Data Memory is 0
指令说明	判断指定数据存储器的第 i 位是否为 0，若为 0，则跳过下一条指令。由于取得下一个指令时会要求插入一个空指令周期，所以此指令为 3 个周期的指令。如果结果不为 0，则程序继续执行下一条指令。
功能表示	如果 [m].i=0，跳过下一条指令执行
影响标志位	无
LTABRD [m]	Move the ROM code (specific page) to TBLH and data memory
指令说明	将表格指针对 TBHP 和 TBLP 所指的程序代码低字节 (指定页) 移至指定数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无
LTABRDL [m]	Read table (last page) to TBLH and Data Memory
指令说明	将表格指针 TBLP 所指的程序代码低字节 (最后一页) 移至指定数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无
LITABRD [m]	Increment table pointer low byte first and read table (specific page) to TBLH and data memory
指令说明	自加表格指针低字节 TBLP，将表格指针对 TBHP 和 TBLP 所指的程序代码低字节 (指定页) 移至指定的数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无
LITABRDL [m]	Increment table pointer low byte first and read table (last page) to TBLH and data memory
指令说明	自加表格指针低字节 TBLP，将表格指针 TBLP 所指的程序代码低字节 (最后一页) 移至指定的数据存储器且将高字节移至 TBLH。
功能表示	[m] ← 程序代码 (低字节) TBLH ← 程序代码 (高字节)
影响标志位	无

LXOR A, [m]	Logical XOR Data Memory to ACC
指令说明	将累加器的数据和指定的数据存储器内容逻辑异或，结果存放到累加器。
功能表示	$ACC \leftarrow ACC \text{ "XOR" } [m]$
影响标志位	Z
 LXORM A, [m]	 Logical XOR ACC to Data Memory
指令说明	将累加器的数据和指定的数据存储器内容逻辑异或，结果放到数据存储器。
功能表示	$[m] \leftarrow ACC \text{ "XOR" } [m]$
影响标志位	Z

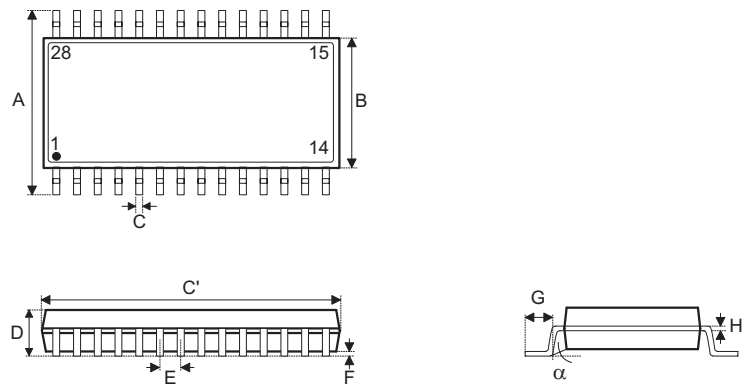
封装信息

请注意，这里提供的封装信息仅作为参考。由于这个信息经常更新，提醒用户咨询 [Holtek 网站](#) 以获取最新版本的[封装信息](#)。

封装信息的相关内容如下所示，点击可链接至 Holtek 网站相关信息页面。

- 封装信息 (包括外形尺寸、包装带和卷轴规格)
- 封装材料信息
- 纸箱信息

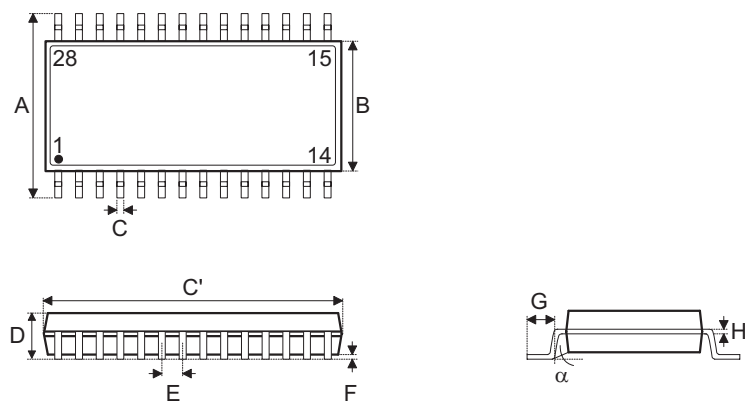
28-pin SOP (300mil) 外形尺寸



符号	尺寸 (单位: inch)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.406 BSC		
B	0.295 BSC		
C	0.012	—	0.020
C'	0.705 BSC		
D	—	—	0.104
E	0.050 BSC		
F	0.004	—	0.012
G	0.016	—	0.050
H	0.008	—	0.013
α	0°	—	8°

符号	尺寸 (单位: mm)		
	最小值	典型值	最大值
A	10.30 BSC		
B	7.50 BSC		
C	0.31	—	0.51
C'	17.90 BSC		
D	—	—	2.65
E	1.27 BSC		
F	0.10	—	0.30
G	0.40	—	1.27
H	0.20	—	0.33
α	0°	—	8°

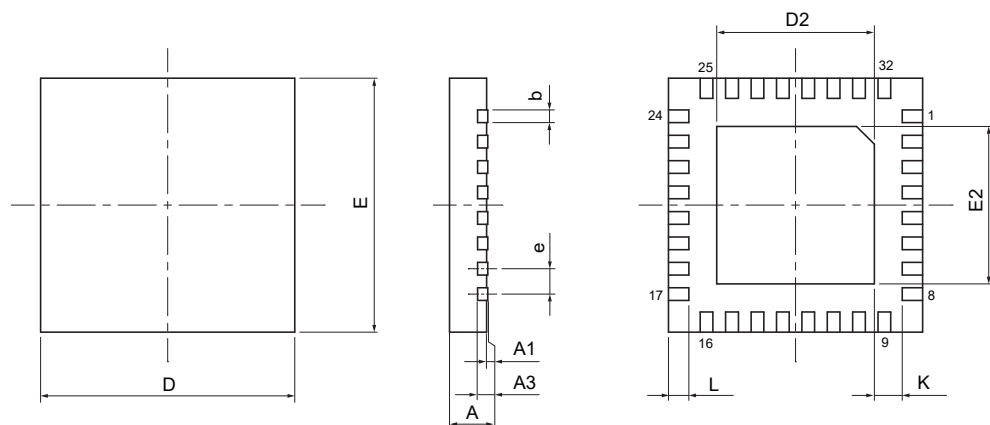
28-pin SSOP (150mil) 外形尺寸



符号	尺寸 (单位: inch)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.236 BSC		
B	0.154 BSC		
C	0.008	—	0.012
C'	0.390 BSC		
D	—	—	0.069
E	0.025 BSC		
F	0.004	—	0.010
G	0.016	—	0.050
H	0.004	—	0.010
α	0°	—	8°

符号	尺寸 (单位: mm)		
	最小值	典型值	最大值
A	6.00 BSC		
B	3.90 BSC		
C	0.20	—	0.30
C'	9.90 BSC		
D	—	—	1.75
E	0.635 BSC		
F	0.10	—	0.25
G	0.41	—	1.27
H	0.10	—	0.25
α	0°	—	8°

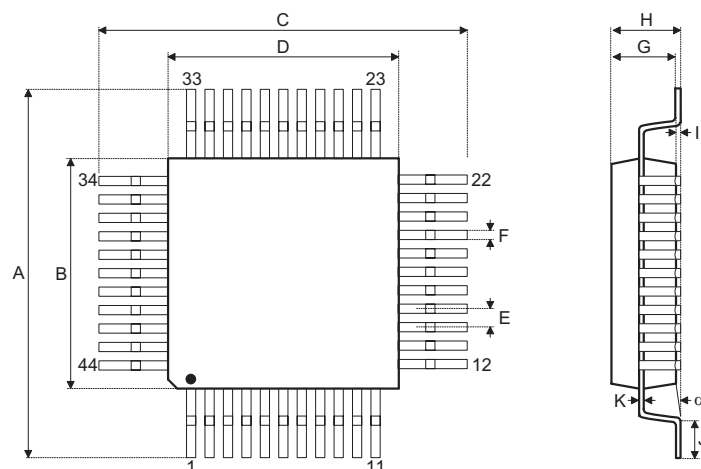
SAW Type 32-pin QFN (4mm×4mm×0.75mm) 外形尺寸



符号	尺寸 (单位: inch)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.028	0.030	0.031
A1	0.000	0.001	0.002
A3	0.008 REF		
b	0.006	0.008	0.010
D	0.157 BSC		
E	0.157 BSC		
e	0.016 BSC		
D2	0.100	—	0.108
E2	0.100	—	0.108
L	0.010	—	0.018
K	0.008	—	—

符号	尺寸 (单位: mm)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.70	0.75	0.80
A1	0.00	0.02	0.05
A3	0.203 REF		
b	0.15	0.20	0.25
D	4.00 BSC		
E	4.00 BSC		
e	0.40 BSC		
D2	2.55	—	2.75
E2	2.55	—	2.75
L	0.25	—	0.45
K	0.20	—	—

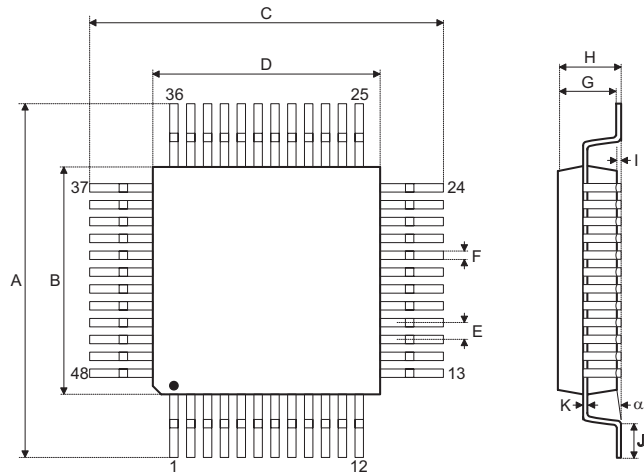
44-pin LQFP (10mm×10mm) (FP2.0mm) 外形尺寸



符号	尺寸 (单位: inch)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.472 BSC		
B	0.394 BSC		
C	0.472 BSC		
D	0.394 BSC		
E	0.032 BSC		
F	0.012	0.015	0.018
G	0.053	0.055	0.057
H	—	—	0.063
I	0.002	—	0.006
J	0.018	0.024	0.030
K	0.004	—	0.008
α	0°	—	7°

符号	尺寸 (单位: mm)		
	最小值	典型值	最大值
A	12.00 BSC		
B	10.00 BSC		
C	12.00 BSC		
D	10.00 BSC		
E	0.80 BSC		
F	0.30	0.37	0.45
G	1.35	1.40	1.45
H	—	—	1.60
I	0.05	—	0.15
J	0.45	0.60	0.75
K	0.09	—	0.20
α	0°	—	7°

48-pin LQFP (7mm×7mm) 外形尺寸



符号	尺寸 (单位: inch)		
	最小值	典型值	最大值
A	0.354 BSC		
B	0.276 BSC		
C	0.354 BSC		
D	0.276 BSC		
E	0.020 BSC		
F	0.007	0.009	0.011
G	0.053	0.055	0.057
H	—	—	0.063
I	0.002	—	0.006
J	0.018	0.024	0.030
K	0.004	—	0.008
α	0°	—	7°

符号	尺寸 (单位: mm)		
	最小值	典型值	最大值
A	9.00 BSC		
B	7.00 BSC		
C	9.00 BSC		
D	7.00 BSC		
E	0.50 BSC		
F	0.17	0.22	0.27
G	1.35	1.40	1.45
H	—	—	1.60
I	0.05	—	0.15
J	0.45	0.60	0.75
K	0.09	—	0.20
α	0°	—	7°

Copyright© 2025 by HOLTEK SEMICONDUCTOR INC. All Rights Reserved.

本文件出版时 HOLTEK 已针对所载信息为合理注意，但不保证信息准确无误。文中提到的信息仅是提供作为参考，且可能被更新取代。HOLTEK 不担保任何明示、默示或法定的，包括但不限于适合商品化、令人满意的质量、规格、特性、功能与特定用途、不侵害第三方权利等保证责任。HOLTEK 就文中提到的信息及该信息之应用，不承担任何法律责任。此外，HOLTEK 并不推荐将 HOLTEK 的产品使用在会由于故障或其他原因而可能会对人身安全造成危害的地方。HOLTEK 特此声明，不授权将产品使用于救生、维生或安全关键零部件。在救生 / 维生或安全应用中使用 HOLTEK 产品的风险完全由买方承担，如因该等使用导致 HOLTEK 遭受损害、索赔、诉讼或产生费用，买方同意出面进行辩护、赔偿并使 HOLTEK 免受损害。HOLTEK (及其授权方，如适用) 拥有本文件所提供信息 (包括但不限于内容、数据、示例、材料、图形、商标) 的知识产权，且该信息受著作权法和其他知识产权法的保护。HOLTEK 在此并未明示或暗示授予任何知识产权。HOLTEK 拥有不事先通知而修改本文件所载信息的权利。如欲取得最新的信息，请与我们联系。