

超高速 USB 3.1 Gen 1 10/100/1000 以太网控制器

亮点

- 单芯片超高速 (SuperSpeed, SS) USB 3.1 Gen 1 转 10/100/1000 以太网控制器
 - 集成千兆位 PHY 和 HP Auto-MDIX
 - 集成 10/100/1000 以太网 MAC (支持全双工)
 - 集成 USB 3.1 Gen 1 SS 设备控制器和 PHY
- 低功耗
 - 符合节能以太网 IEEE 802.3az 标准
 - 支持 LAN 唤醒 (Wake on LAN, WoL)
- 通过可一次性编程 (One Time Programmable, OTP) 存储器进行配置
- 电缆诊断支持
- NetDetach 可在连接/移除以太网电缆时自动与 USB 连接/断开连接

目标应用

- 汽车信息娱乐系统
- 笔记本电脑/平板电脑坞站
- 可拆卸笔记本电脑
- USB 端口扩展器
- 独立的 USB 转以太网适配器
- 嵌入式系统/CE 设备
- 机顶盒/录像机
- 测试仪表/工业设备

系统注意事项

- 电源和 I/O
 - 多种电源管理功能
 - 8 个 GPIO
 - 支持总线供电和自供电运行
 - 可变电压 I/O 电源 (1.8V-3.3V)
- 软件支持
 - Windows® 7、8、8.1 和 10 驱动程序
 - Linux® 驱动程序
 - Mac® OS 驱动程序
 - 支持 UEFI
 - 支持 PXE
 - Windows 行命令 OTP/EEPROM 编程和测试实用程序
- 封装
 - 符合 RoHS 标准的无铅 48 引脚 SQFN (6 x 6 mm)
 - 符合 RoHS 标准的无铅 48 引脚 SQFN (7 x 7 mm)

• 环境

- 商业级温度范围 (0°C 至 +70°C)
- 工业级温度范围 (-40°C 至 +85°C)

主要优势

- USB 3.1 Gen 1 设备控制器
 - 支持 SS (5 Gbps)、HS (480 Mbps) 和 FS (12 Mbps) 模式
 - 支持四个端点
 - 支持供应商特定的命令
 - 支持远程唤醒
- 10/100/1000 以太网控制器
 - 符合 IEEE802.3/802.3u/802.3ab/802.3az 标准
 - 支持 10BASE-T/100BASE-TX/1000BASE-T
 - 全双工和半双工功能 (仅在 1000 Mbps 速率下支持全双工操作)
 - 控制器模式
 - 支持 Microsoft® AOAC (始终在线始终连接)
 - 支持 Microsoft NDIS 6.2 大量发送卸载
 - 全双工流控制
 - 环回模式
 - 支持 IEEE 802.1q VLAN 标记
 - 基于 VLAN 标记的数据包过滤 (全部 4096 个标记)
 - 灵活的地址过滤模式
 - 33 个完全匹配 (单播或多播)
 - 512 位哈希过滤器 (适用于多播帧)
 - 通过所有多播帧
 - 混杂单播/多播模式
 - 逆向过滤
 - 通过所有传入帧 (包括状态报告)
 - 支持各种统计计数器
 - 支持 PME 引脚
- 集成以太网 PHY
 - 自动协商
 - 自动极性检测和校正
 - 链路状态变化唤醒检测
 - 带集成线路侧端接电阻的低 EMI 驱动器
- 帧功能
 - 支持 32 个唤醒帧模式
 - 前导生成和移除
 - 自动 32 位 CRC 生成和校验
 - 支持 9 KB 巨型帧
 - 自动有效负载填充和填充移除
 - 支持 Rx/Tx 校验和卸载 (IPv4、IPv6、TCP、UDP、IGMP、ICMP)
 - 能够添加和移除 IEEE 802.1q VLAN 标记

致 客 户

我们旨在提供最佳文档供客户正确使用 Microchip 产品。为此，我们将不断改进出版物的内容和质量，使之更好地满足您的需求。出版物的质量将随新文档及更新版本的推出而得到提升。

如果您对本出版物有任何问题和建议，请通过电子邮件联系我公司 TRC 经理，电子邮件地址为 CTRC@microchip.com。我们期待您的反馈。

最新数据手册

欲获得本数据手册的最新版本，请访问我公司网站：

<http://www.microchip.com>

查看数据手册中任意一页下边角处的文献编号即可确定其版本。文献编号中紧跟数字串后的字母是版本号，例如：DS30000000A_CN 是文档的 A 版本。

勘误表

现有器件可能带有一份勘误表，描述了实际运行与数据手册中记载内容之间存在的细微差异以及建议的变通方法。一旦我们了解到器件 / 文档存在某些差异时，就会发布勘误表。勘误表上将注明其所适用的硅片版本和文件版本。

欲了解某一器件是否存在勘误表，请通过以下方式之一查询：

- Microchip 网站 <http://www.microchip.com>
- 当地 Microchip 销售办事处（见最后一页）

在联络销售办事处时，请说明您所使用的器件型号、硅片版本和数据手册版本（包括文献编号）。

客户通知系统

欲及时获知 Microchip 产品的最新信息，请到我公司网站 www.microchip.com 上注册。

1.0 前言 4

2.0 简介 9

3.0 引脚说明和配置 10

4.0 电源连接 15

5.0 USB 设备控制器 16

6.0 FIFO 控制器（FCT） 50

7.0 接收过滤引擎（RFE） 67

8.0 10/100/1000 以太网 MAC 82

9.0 千兆位以太网 PHY（GPHY） 98

10.0 EEPROM 控制器（EEP） 106

11.0 可一次性编程（OTP）存储器 129

12.0 复位 130

13.0 时钟和电源管理（CPM） 133

14.0 电源管理事件（PME）操作 143

15.0 寄存器说明 147

16.0 工作特性 274

17.0 封装信息 281

18.0 版本历史 284

LAN7800

1.0 前言

1.1 通用术语

表1-1: 通用术语

术语	说明
10BASE-T	10 Mbps 以太网，符合 IEEE 802.3 标准
100BASE-TX	100 Mbps 快速以太网，符合 IEEE802.3u 标准
1000BASE-T	100 Mbps 快速以太网，符合 IEEE802.3ab 标准
ADC	模数转换器
AFE	模拟前端
ALR	地址逻辑解析
AN	自动协商
AOAC	始终在线始终连接
ARP	地址解析协议
BELT	尽力延时容忍
BLW	基线漂移
字节	8 位
CPM	时钟及电源管理
CSMA/CD	载波侦听多路访问 / 冲突检测
CSR	控制和状态寄存器
CTR	计数器
DA	目标地址
DWORD	32 位
EC	嵌入式控制器
EEE	节能以太网
EP	USB 端点
EPC	EEPROM 控制器
FCS	帧校验序列——添加到以太网帧末端的额外校验和字符，用于误差检测和校正。
FCT	FIFO 控制器
FIFO	先进先出缓冲区
FS	全速
FSM	有限状态机
FW	固件
GMII	千兆位介质无关接口
GPIO	通用 I/O
GPHY	千兆位以太网物理层
主机	外部系统（包括处理器和应用软件等）
HS	高速
HW	硬件。指由数字逻辑实现的功能。
IGMP	Internet 组管理协议
入站	指从主机到设备的数据输入
LDO	低压差线性稳压器
电平触发的粘住位	这种类型的状态位会在其表示的条件置为有效时置 1。在条件不再为真并通过写入零来清零状态位之前，此位始终保持置 1。

表1-1: 通用术语 (续)

术语	说明
LFPS	低频周期性信号
LFSR	线性反馈移位寄存器
LPM	链路电源管理
lsb	最低有效位
LSB	最低有效字节
LTM	延时容忍报文
MAC	媒体访问控制器
MDI	介质相关接口
MDIX	支持交叉功能的介质相关接口
MEF	多个以太网帧
MII	介质无关接口
MIIM	介质无关接口管理
MIL	MAC 接口层
MLD	多播监听发现
MLT-3	多级传输编码 (3 级)。对于三级编码方法, 逻辑电平的变化表示代码位 1, 同一级别的其余逻辑输出表示代码位 0。
msb	最高有效位
MSB	最高有效字节
NRZI	不归零反相。此编码方法会将 1 的信号反相, 并保持 0 的信号不变
N/A	不适用
NC	无连接
OTP	可一次性编程
OUI	组织惟一标识符
出站	指从设备到主机的数据输出
PCS	物理编码子层
PHY	物理层
PISO	并行输入串行输出
PLL	锁相环
PMD	物理介质相关
PME	功耗管理事件
PMIC	电源管理 IC
POR	上电复位
PTP	精密时间协议
QWORD	64 位
保留	指保留的位字段或地址。除非另外说明, 否则对于写操作, 保留的位必须始终为零。除非另外说明, 否则在读取保留位时无法保证值。除非另外说明, 否则请勿对保留的地址进行读或写操作。
RFE	接收过滤引擎
RGMII	精简的千兆位介质无关接口
RMON	远程监控
RMII	精简的介质无关接口
RST	复位
RTC	实时时钟

LAN7800

表1-1: 通用术语（续）

术语	说明
SA	源地址
SCSR	系统控制和状态寄存器
SEF	单个以太网帧
SFD	帧起始分隔符——指示以太网帧前导结束的8位值
SIPO	串行输入并行输出
SMI	串行管理接口
SMNP	简单网络管理协议
SQE	信号质量错误（也称为“心跳”）
SS	超高速
SSD	流起始分隔符
TMII	Turbo介质无关接口
UDP	用户数据报协议——一种运行在IP网络顶层的无连接协议
URX	USB批量输出接收器
USB	通用串行总线
UTX	USB批量输入发送器
UUID	通用惟一标识符
VSM	供应商特定报文
WORD	16位
ZLP	长度为零的USB数据包

1.2 缓冲器类型

表 1-2: 缓冲器类型

缓冲器类型	说明
VIS	电压可变的施密特触发输入
O8	具有 8 mA 灌电流和拉电流能力的输出
OD8	具有 8 mA 灌电流能力的漏极开路输出
O12	具有 12 mA 灌电流和拉电流能力的输出
OD12	具有 12 mA 灌电流能力的漏极开路输出
PU	50 μ A（典型值）内部上拉。除非引脚说明中另外说明，否则始终使能内部上拉。 注： 内部上拉电阻用于防止未连接输入悬空。请勿依靠内部电阻驱动器件外部的信号。连接到必须拉高的负载时，必须添加外部电阻。
PD	50 μ A（典型值）内部下拉。除非引脚说明中另外说明，否则始终使能内部下拉。 注： 内部下拉电阻用于防止未连接输入悬空。请勿依靠内部电阻驱动器件外部的信号。连接到必须拉低的负载时，必须添加外部电阻。
AI	模拟输入
AIO	双向模拟
ICLK	晶振输入引脚
OCLK	晶振输出引脚
P	电源引脚

1.3 寄存器命名

表 1-3: 寄存器命名

寄存器位类型符号	寄存器位说明
R	读: 可以对具有该属性的寄存器或位进行读操作。
W	写: 可以对具有该属性的寄存器或位进行写操作。
RO	只读: 只读。写操作不起作用。
RS	读取以置 1: 此位在进行读操作时置 1。
RC	读取以清零: 内容在进行读操作后清零。写操作不起作用。
WO	只写: 如果寄存器或位为只写, 则读操作会返回未指定的数据。
WC	写 1 以清零: 写 1 可将值清零。写零不起作用
WAC	写任意内容以清零: 写任意内容均可将值清零。
LL	锁存低电平: 读取寄存器时清零。
LH	锁存高电平: 读取寄存器时清零。
SC	自清零: 内容在置 1 后自清零。写零不起作用。内容可被读取。
SS	自置 1: 内容在清零后自置 1。写 1 不起作用。内容可被读取。
RO/LH	只读, 锁存高电平: 以太网 PHY 寄存器使用该模式。具有该属性的位在被读取前始终保持为高电平。此位在读取后仍会保持为高电平, 但如果消除使该位保持为高电平的条件, 该位会变为低电平。如果该位未被读取, 则无论高电平条件是否发生变化, 该位都保持高电平。
NALR	不受精简复位影响。 NASR 位的状态在精简复位置为有效时不发生更改。
NASR	不受软件复位影响。 NASR 位的状态在软件复位置为有效时不发生更改。
RESERVED	保留字段: 除非另外说明, 否则保留字段必须写入零, 以确保未来的兼容性。无法在读取时保证保留位的值。

2.0 简介

2.1 概述

LAN7800是一款具有集成10/100/1000以太网PHY的高性能超高速USB 3.1 Gen 1转10/100/1000以太网控制器。LAN7800还是一款高性能、高性价比的USB转以太网连接解决方案，其应用十分广泛，从笔记本电脑/平板电脑坞站、机顶盒和PVR到USB端口扩展器、USB转以太网适配器、嵌入式系统以及测试仪表，随处可见。

LAN7800包含集成10/100/1000以太网MAC和PHY、过滤引擎、USB PHY、超高速USB 3.1 Gen 1设备控制器、EEPROM控制器和FIFO控制器（具有内部数据包缓冲功能）。

内部USB 3.1 Gen 1设备控制器和USB PHY符合USB 3.1 Gen 1超高速标准。LAN7800可实现控制、中断、批量输入和批量输出USB端点。

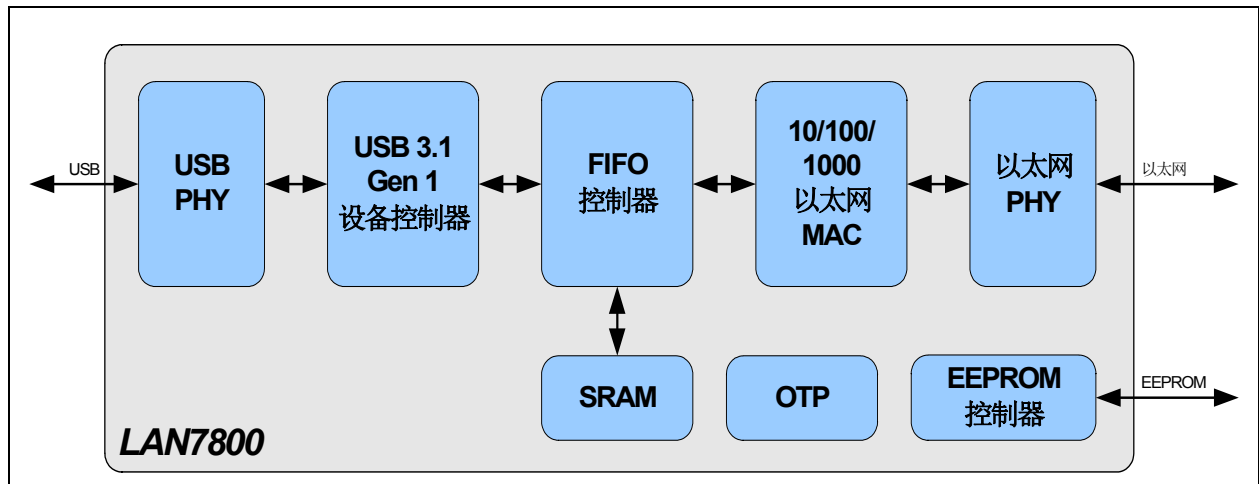
以太网控制器支持自动协商、自动极性校正和HP Auto-MDIX，并且符合IEEE 802.3、IEEE 802.3u、IEEE 802.3ab和802.3az（高效节能以太网）标准。还支持ARP和NS卸载。

这款产品提供多个电源管理功能，包括高效节能以太网（IEEE 802.3az）并支持Microsoft的始终在线始终连接（Always On Always Connected, AOAC）以及“魔术包”、“LAN唤醒”和“链路状态变化”唤醒事件。可将唤醒事件编程为启动USB远程唤醒。支持多达32种不同的AOAC唤醒帧模式以及Microsoft的WPD（完整数据包检测）。

内部EEPROM控制器用于装载各种USB和以太网配置参数。对于没有EEPROM的应用，LAN7800可提供1K字节的OTP存储器，以便在枚举前预装载相同的配置数据。

LAN7800提供商业级和工业级温度范围版本。图2-1给出了LAN7800的内部框图。

图2-1： 内部框图

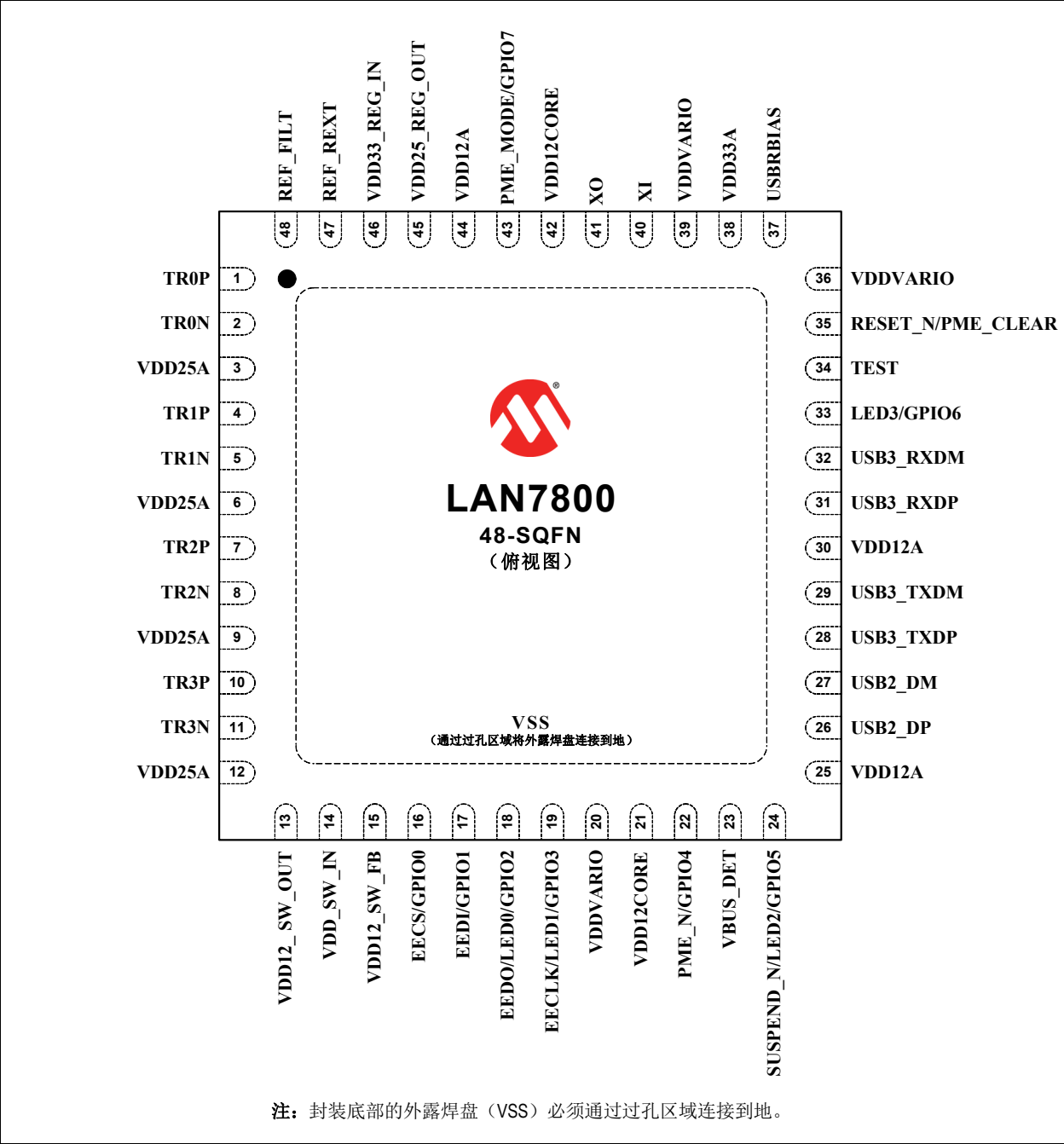


LAN7800

3.0 引脚说明和配置

3.1 引脚分配

图 3-1: 引脚分配（俯视图）



注： 当信号名称末尾使用“_N”时，表示该信号低电平有效。例如，RESET_N表示该复位信号低电平有效。

第3.2节“引脚说明”中引脚说明表的“缓冲器类型”列给出了每个信号的缓冲器类型。第1.2节“缓冲器类型”提供了缓冲器类型的说明。

表3-1： 引脚分配

引脚编号	引脚名称	引脚编号	引脚名称
1	TR0P	25	VDD12A
2	TR0N	26	USB2_DP
3	VDD25A	27	USB2_DM
4	TR1P	28	USB3_TXDP
5	TR1N	29	USB3_TXDM
6	VDD25A	30	VDD12A
7	TR2P	31	USB3_RXDP
8	TR2N	32	USB3_RXDM
9	VDD25A	33	LED3/GPIO6
10	TR3P	34	TEST
11	TR3N	35	RESET_N/PME_CLEAR
12	VDD25A	36	VDDVARIO
13	VDD12_SW_OUT	37	USBRBIAS
14	VDD_SW_IN	38	VDD33A
15	VDD12_SW_FB	39	VDDVARIO
16	EECS/GPIO0	40	XI
17	EEDI/GPIO1	41	XO
18	EEDO/LED0/GPIO2	42	VDD12CORE
19	EECLK/LED1/GPIO3	43	PME_MODE/GPIO7
20	VDDVARIO	44	VDD12A
21	VDD12CORE	45	VDD25_REG_OUT
22	PME_N/GPIO4	46	VDD33_REG_IN
23	VBUS_DET	47	REF_REXT
24	SUSPEND_N/LED2/GPIO5	48	REF_FILT

外露焊盘（VSS）必须接地

3.2 引脚说明

表3-2: 引脚说明

名称	符号	缓冲器类型	说明
千兆位以太网引脚			
以太网 TX/RX 正通道0	TR0P	AIO	发送/接收正通道0。
以太网 TX/RX 负通道0	TR0N	AIO	发送/接收负通道0。
以太网 TX/RX 正通道1	TR1P	AIO	发送/接收正通道1。
以太网 TX/RX 负通道1	TR1N	AIO	发送/接收负通道1。
以太网 TX/RX 正通道2	TR2P	AIO	发送/接收正通道2。
以太网 TX/RX 负通道2	TR2N	AIO	发送/接收负通道2。
以太网 TX/RX 正通道3	TR3P	AIO	发送/接收正通道3。
以太网 TX/RX 负通道3	TR3N	AIO	发送/接收负通道3。
外部PHY 参考滤波器	REF_FILT	AI	外部PHY参考滤波器。通过外部1 μ F 电容接地。
外部PHY 参考电阻	REF_REXT	AI	外部PHY参考电阻。通过外部2K 1.0% 电阻接地。
USB引脚			
USB 3.1 Gen 1 DPLUS TX	USB3_TXDP	AIO	超高速USB发送数据 (+)。
USB 3.1 Gen 1 DMINUS TX	USB3_TXDM	AIO	超高速USB发送数据 (-)。
USB 3.1 Gen 1 DPLUS RX	USB3_RXDP	AIO	超高速USB接收数据 (+)。
USB 3.1 Gen 1 DMINUS RX	USB3_RXDM	AIO	超高速USB接收数据 (-)。
USB 2.0 DPLUS	USB2_DP	AIO	高速USB数据 (+)。
USB 2.0 DMINUS	USB2_DM	AIO	高速USB数据 (-)。
外部USB 偏置电阻	USBRBIAS	AI	用于设置高速发送电流大小和片上端接阻抗。通过外部12K 1.0% 电阻接地。
其他引脚			
检测上行VBUS电源	VBUS_DET	VIS (PD)	检测上行总线电源的状态。 对于总线供电的工作模式，此引脚必须连接至VDD33A。更多信息，请参见第4.0节“电源连接”。
PME	PME_N	O8/OD8	该引脚用于在PME工作模式生效时发出PME信号。

表3-2: 引脚说明 (续)

名称	符号	缓冲器类型	说明
PME 模式选择	PME_MODE	VIS	该引脚在 PME 工作模式生效时用作 PME 模式选择输入。
PME 清零	PME_CLEAR	VIS	该引脚在 PME 工作模式生效时可用作 PME 清零输入。
USB 暂停	SUSPEND_N	O12	器件处于第 13.3 节“暂停状态”定义的暂停状态之一时该引脚会置为有效。 例如, 该引脚可配置为在器件处于 SUSPEND2 状态时, 将外部开关置于低功耗状态。
通用 I/O 0-7	GPIO[0:7]	VIS/O8/ OD8 (PU)	这些通用 I/O 引脚均可完全编程为推挽式输出、漏极开路输出或施密特触发输入。可选择使能可编程上拉。
LED 指示灯 0-3	LED[0:3]	OD12	这些 LED 可配置为指示以太网链路、活动、双工和冲突。更多信息, 请参见第 9.3 节“LED 接口”(第 101 页)。
系统复位	RESET_N	VIS	系统复位。该引脚为低电平有效。 如果该信号未使用, 则必须将其上拉至 VDD。
测试引脚	TEST	VIS	测试引脚。该引脚仅限内部使用, 并且必须接地以确保正常工作。
EEPROM			
EEPROM 片选	EECS	O12	该引脚驱动外部 EEPROM 的片选输出。
EEPROM 数据输入	EEDI	VIS	该引脚由外部 EEPROM 的 EEDO 输出驱动。
EEPROM 数据输出	EEDO	O12	该引脚驱动外部 EEPROM 的 EEDI 输入。
EEPROM 时钟	EECLK	O12	该引脚驱动外部 EEPROM 的 EEPROM 时钟。
时钟接口			
晶振输入	XI	ICLK	外部 25 MHz 晶振输入。 注: 该引脚还可由单端时钟振荡器驱动。如果使用该方法, 不得连接 XO。
晶振输出	XO	OCLK	外部 25 MHz 晶振输出。
I/O 电源引脚、内核电源引脚和接地焊盘			
可变 I/O 电源输入	VDDVARIO	P	+1.8V 至 +3.3V 可变 I/O 电源。 有关连接信息, 请参见第 4.0 节“电源连接”(第 15 页)。
+3.3V 模拟电源输入	VDD33A	P	USB 2.0 AFE 的 +3.3V 模拟电源。 有关连接信息, 请参见第 4.0 节“电源连接”(第 15 页)。
+2.5V 模拟电源输入	VDD25A	P	千兆位以太网 PHY 的 +2.5V 模拟电源输入。 有关连接信息, 请参见第 4.0 节“电源连接”(第 15 页)。

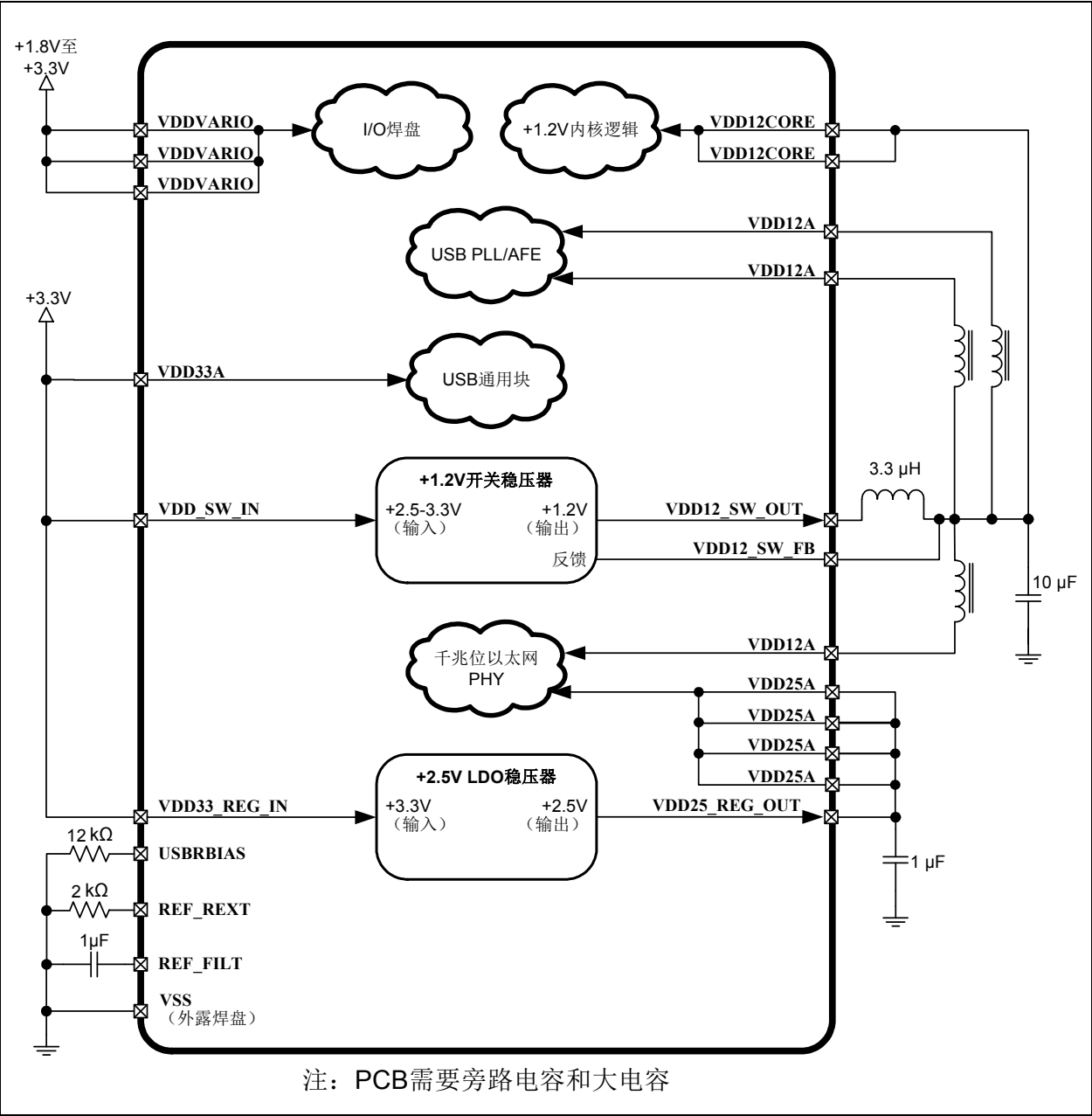
表3-2: 引脚说明（续）

名称	符号	缓冲器类型	说明
+1.2V以太网端口 电源输入	VDD12A	P	USB PLL/AFE 的 +1.2V 模拟电源输入。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
+1.2V数字内核 电源输入	VDD12CORE	P	+1.2V数字内核电源输入。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
+3.3V LDO 输入电压	VDD33_REG_IN	P	集成LDO的+3.3V电源输入。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
+2.5V LDO输出	VDD25_REG_OUT	P	集成LDO的+2.5V电源输出。用于为千兆位以太网PHY AFE 供电。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
开关输入电压	VDD_SW_IN	P	开关稳压器的+3.3V输入电压。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
开关反馈	VDD12_SW_FB	P	集成开关稳压器的反馈引脚。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。 注： 要禁止开关，请将该引脚连接至VDD_SW_IN。
+1.2V开关 输出电压	VDD12_SW_OUT	P	开关稳压器的+1.2V电源输出电压。 有关连接信息，请参见第4.0节“电源连接”（第15页）。
地	VSS	P	公共接地端

4.0 电源连接

图4-1给出了典型应用中的器件电源连接。更多信息，请参见器件参考原理图。有关引脚的更多信息，请参见第3.0节“引脚说明和配置”（第10页）。

图4-1： 电源连接图



注：PCB需要旁路电容和大电容

注：对于3.3V I/O工作模式，VDDVARIO和+3.3V电源可连接在一起。要禁止内部开关，请将VDD12_SW_FB引脚连接到3.30V电压，并确保所有VDD12轨均连接到1.20V电源。

5.0 USB 设备控制器

5.1 概述

USB 功能包含五个主要部分：USB PHY、UDC（USB 设备控制器）、URX（USB 批量输出接收器）、UTX（USB 批量输入发送器）和 CTL（USB 控制模块）。

UDC 配置为支持一个配置、一个接口、一个备用设置和四个端点。该器件不支持数据流。URX 和 UTX 分别用于实现批量输出和批量输入端点。CTL 用于管理控制和中断端点。

每个 USB 控制器端点均为单向，偶数编号的端点处理 OUT 方向的事务（来自主机，实际为送至设备的 RX），奇数编号的端点处理 IN 方向的事务（送至主机，实际为来自设备的 TX）。

UDC 端点编号从 0 开始递增。端点编号不会被跳过，并且存在到 USB 端点编号的固定映射。相应的 USB 端点通过将 UDC 端点编号除以 2（不进位舍入）获得。例如，单向端点 0 表示 USB OUT 端点 0，单向端点 1 对应于 USB IN 端点 0。

设备 USB 端点到 UDC 端点的映射如表 5-1 所示。从表中可知，UDC 中有一个 IN 端点和两个 OUT 端点未使用。

表 5-1：设备到 UDC 的端点映射

端点功能	USB 端点数
控制输出	0
控制输入	0
未用	NA
批量输入	1
批量输出	2
未用	NA
未用	NA
中断输入	3

5.2 控制端点

控制端点由 CTL（USB 控制）模块处理。CTL 模块负责处理标准 USB 请求以及 USB 供应商命令。UDC 不处理 USB 命令。这些命令被传送给 CTL 来完成。

5.2.1 USB 标准命令处理

本节列出了支持的 USB 标准设备请求。USB 2.0 和 3.1 Gen 1 规范的第 9.3 节介绍了设备请求的基本格式，第 9.4 节介绍了标准设备请求。下面给出了有效参数值。

根据 USB 规范，如果对 USB 设备做出不受支持的或无效的请求，则设备会通过请求的数据或状态阶段返回 STALL 来响应。接收不受支持的或无效的请求不会使控制管道的可选暂停功能置 1。

对于支持的每个请求，USB 规范均提供了有关各个配置状态下设备行为的详细信息以及会返回请求错误的条件的详细信息。某些请求会影响硬件的状态。USB 3.1 Gen 1 规范的表 9-9 列出了会影响各个参数的事件。

为实现 Get Descriptor 命令，CTL 管理了一个 128x32 描述符 RAM。在系统复位后，RAM 的内容通过 EEPROM 或 OTP 进行初始化。描述符 RAM 还可由设备驱动程序编程为支持无 EEPROM 模式。

表 5-2: 字符串描述符索引映射

索引	字符串名称
0	语言 ID
1	制造商 ID
2	产品 ID
3	序列号
4	配置字符串
5	接口字符串

UDC 解码 Get Descriptor 命令时，会向 CTL 传送一个指针。CTL 将使用该指针确定命令的具体内容及其填充方式。

5.2.1.1 Clear Feature

对于 USB 2.0 (HS 和 FS) 和 USB 3.1 Gen 1 (SS) 模式，该请求有所不同。

5.2.1.1.1 USB 2.0

bmRequestType——00h 表示设备，01h 表示接口，02h 表示端点。

wValue——指定功能，1=Device_Remote_Wakeup，0=Endpoint_Halt。

wIndex——选择设备时始终为 0，选择接口时用于指定接口编号（始终为 0），或者，选择端点时用于指定方向/端点编号（0、80h、81h、82h 或 83h）。

ClearFeature (Endpoint_Halt) 请求会针对指定的端点将 USB 2.0 数据翻转清零。

5.2.1.1.2 USB 3.1 Gen 1

bmRequestType——00h 表示设备，01h 表示接口，02h 表示端点。

wValue——指定功能，0=Endpoint_Halt（针对端点），0=Function_Suspend（针对接口），48=U1_Enable，49=U2_Enable，50=LTM_Enable。

wIndex——选择设备时始终为 0，选择接口时用于指定接口编号（始终为 0），或者，选择端点时用于指定方向/端点编号（0、80h、81h、82h 或 83h）。

ClearFeature (Endpoint_Halt) 请求会针对指定端点复位 USB 3.1 Gen 1 序列号。

5.2.1.2 Get Configuration

根据 USB 规范，所有参数均固定。

5.2.1.3 Get Descriptor

wValue——高字节用于选择描述符类型。该命令支持的描述符如下：1=设备，2=配置（包括接口、端点描述符和端点伙伴描述符（USB 2.1 LPM/USB 3.1 Gen 1）），3=字符串，6=设备限定符（HS/FS），7=其他速度配置（USB 2.0），15=BOS（仅限 USB 3.1 Gen 1）。低字节用于选择描述符索引，必须为 0。

注： 直接访问接口、端点和端点伙伴（USB 2.1 LPM/USB 3.1 Gen 1）描述符不受此命令支持，将导致 USB 停止。仅访问 USB 3.1 Gen 1 描述符（在 USB 2.0 模式下）以及访问 HS 和 FS 描述符（在 USB 3.1 Gen 1 模式下）不受该命令支持，将导致 USB 停止。

wIndex——对于字符串描述符用于指定语言 ID，对于其他描述符则为 0。

wLength——用于指定要返回的字节数。如果描述符长于 **wLength** 字段，则仅返回描述符的初始字节。如果描述符短于 **wLength** 字段，则在请求更多数据时，器件将通过发送短数据包指示控制传输结束。短数据包被定义为小于最大有效负载大小的数据包或长度为零的数据包。

5.2.1.4 Get Interface

wIndex——用于指定接口，对于此器件，始终为0。

5.2.1.5 Get Status

bmRequestType——00h 表示设备，01h 表示接口，02h 表示端点。

wIndex——选择设备时始终为0，选择接口时用于指定接口编号（始终为0），或者，选择端点时用于指定方向/端点编号（0、80h、81h、82h 或 83h）。

注： 在 USB 3.1 Gen 1（SS）模式下，仅 **wIndex** 的低字节用于端点编号。

对于 USB 2.0（FS 和 HS）以及 USB 3.1 Gen 1（SS）模式，返回的设备数据有所不同，在 USB 3.1 Gen 1 模式下，还返回 LTM 使能、U2 已使能和 U1 已使能。此外，远程唤醒字段保留，对于 USB 3.1 Gen 1（SS）模式，必须返回 0。

对于 USB 2.0（FS 和 HS）以及 USB 3.1 Gen 1（SS）模式，返回的第一个接口数据有所不同，在 USB 3.1 Gen 1（SS）模式下，还返回功能远程唤醒以及远程唤醒能力。

注： [硬件配置寄存器（HW_CFG）](#) 的 [供电方法（PWR_SEL）](#) 用作自供电位（D0）的来源。

5.2.1.6 Set Address

wValue——用于指定新设备地址。

根据 USB 规范，在该请求的状态阶段成功完成之前，USB 设备不会更改其设备地址。这是该请求与所有其他请求之间的差异。对于所有其他请求，指示的操作必须在状态阶段之前完成。

5.2.1.7 Set Configuration

wValue——低字节用于指定配置值。

设备仅支持一个配置。值 1 将设备置于已配置状态，而值 0 将设备置于寻址状态。

在接收到该请求并给出有效配置值的响应后，*所有端点的暂停功能均会被复位。*

在接收到该请求并给出有效配置值的响应后，*所有端点的 USB 2.0 数据翻转和 USB 3.1 Gen 1 序列号均会被初始化。*

5.2.1.8 Set Descriptor

该可选请求不受支持，设备会通过返回 STALL 来响应。

5.2.1.9 Set Feature

对于 USB 2.0（HS 和 FS）和 USB 3.1 Gen 1（SS）模式，该请求有所不同。

5.2.1.9.1 USB 2.0

bmRequestType——00h 表示设备，01h 表示接口，02h 表示端点。

wValue——指定功能，1=Device_Remote_Wakeup，2=device Test_Mode，0=Endpoint_Halt。

注： 对于端点 0，不会实现 Endpoint_Halt。

wIndex——选择接口时用于指定接口编号（始终为0），或者，选择端点时用于指定方向/端点编号（81h、82h或83h）。如果选择设备，则该字段始终为0，除非通过wValue选择设备 **Test_Mode**，在这种情况下，高字节表示测试选择器，低字节为0。

5.2.1.9.2 USB 3.1 Gen 1

bmRequestType——00h表示设备，01h表示接口，02h表示端点。

wValue——指定功能，0=Endpoint_Halt（针对端点），0=Function_Suspend（针对接口），48=U1_Enable，49=U2_Enable，50=LTM_Enable。

注： 对于端点0，不会实现Endpoint_Halt。

wIndex——选择端点时，低字节指定方向/端点编号（81h、82h或83h）；选择设备时，该字段始终为0；选择接口时，低字节指定接口（始终为0）。对于Function_Suspend功能，高字节指定暂停选项。Bit 0 = 低功耗暂停状态，bit 1 = 功能远程唤醒使能。

5.2.1.10 Set Interface

wValue——指定备用设置（必须为0）。

wIndex——指定接口（始终为0）。

设备仅支持一个接口和一个设置。如果在接口并非00h的情况下发出命令，则设备会通过请求错误进行响应。如果在接口设置为00h但备用设置并非00h的情况下发出命令，则设备会通过STALL进行响应。

在接收到该请求并给出有效接口和备用设置值的响应后，所有端点的暂停功能均会被复位。

在接收到该请求并给出有效接口和备用设置值的响应后，所有端点的USB 2.0数据翻转和USB 3.1 Gen 1序列号均会被初始化。

5.2.1.11 Set Isochronous Delay

根据USB 3.1 Gen 1规范，所有参数均固定。

即使无同步端点，设备也必须接受该请求，然后将其丢弃。

注： 该命令仅受USB 3.1 Gen 1支持。未工作在超高速模式下时，设备会停止该请求。

5.2.1.12 Set SEL

根据USB 3.1 Gen 1规范，所有参数均固定。

设备接受该命令。**U1退出延时寄存器（U1_LATENCY）**和**U2退出延时寄存器（U2_LATENCY）**会相应地更新。**USB状态寄存器（USB_STATUS）**中的**SET选择（SET_SEL）**以及**中断状态寄存器（INT_STS）**中的**USB状态中断（USB_STS_INT）**也会被置为有效。**USB_STS_INT**也会在中断EP中置为有效（配置时）。

注： 该命令仅受USB 3.1 Gen 1支持。未工作在超高速模式下时，设备会停止该命令。

5.2.1.13 Sync Frame

该设备中无同步端点。设备将以 Stall 响应该请求。

5.2.2 USB 供应商命令

设备实现了多个供应商特定的命令，以直接访问 CSR 并有效地收集统计信息。地址字段所使用的存储器映射在表 15-1 “存储器映射”（第 147 页）中定义。

5.2.2.1 Write 命令

该命令允许主机对存储单元进行写操作。不支持突发写操作。所有写操作均为 32 位。

表 5-3: WRITE 设置阶段的格式

偏移量	字段	值
0h	bmRequestType	40h
1h	bRequest	A0h
2h	wValue	00h
4h	wIndex	{ 地址 [12:0]}
6h	wLength	04h

表 5-4: WRITE 数据阶段的格式

偏移量	字段
0h	寄存器写数据 [31:0]

5.2.2.2 Read 命令

该命令允许主机对存储单元进行读操作。不支持突发读操作。所有读操作均返回 32 位。

表 5-5: READ 设置阶段的格式

偏移量	字段	值
0h	bmRequestType	C0h
1h	bRequest	A1h
2h	wValue	00h
4h	wIndex	{ 地址 [12:0]}
6h	wLength	04h

表 5-6: READ 数据阶段的格式

偏移量	字段
0h	寄存器读数据 [31:0]

5.2.2.3 Get Statistics 命令

Get Statistics 命令返回 RX 和 TX 统计信息计数器的全部内容。满足命令请求时统计信息计数器为快照。统计信息计数器计满返回。

注： 设备暂停时，TX 统计信息计数器不受为响应NS/ARP 请求而发送的帧的影响。

良好字节和已接收帧计数器将对提供给主机的所有帧进行计数。如果FIFO 控制器RX FIFO 控制寄存器（FCT_RX_CTL）的存储不良帧置1，则还会对接收到的所有不良帧进行计数。

统计信息计数器由所有复位事件（包括LRST）清零。

表 5-7: GET STATISTICS 设置阶段的格式

偏移量	字段	值
0h	bmRequestType	C0h
1h	bRequest	A2h
2h	wValue	00h
4h	wIndex	00h
6h	wLength	BCh

表 5-8: GET STATISTICS 数据阶段的格式

偏移量	字段
00h	RX FCS 错误
04h	RX 对齐错误
08h	RX 片段错误
0Ch	RX Jabber 错误
10h	RX 帧过小错误
14h	RX 帧过大错误
18h	RX 丢弃帧
1Ch	RX 单播字节计数
20h	RX 广播字节计数
24h	RX 多播字节计数
28h	RX 单播帧
2Ch	RX 广播帧
30h	RX 多播帧
34h	RX 暂停帧
38h	RX 64 字节帧
3Ch	RX 65-127 字节帧

表 5-8: GET STATISTICS 数据阶段的格式 (续)

偏移量	字段
40h	RX 128-255 字节帧
44h	RX 256-511 字节帧
48h	RX 512-1023 字节帧
4Ch	RX 1024-1518 字节帧
50h	RX 1518 以上字节帧
54h	EEE RX LPI 转换
58h	EEE RX LPI 时间
5Ch	TX FCS 错误
60h	TX 延时过长错误
64h	TX 载波错误
68h	TX 不良字节计数
6Ch	TX 单次冲突
70h	TX 多次冲突
74h	TX 过量冲突
78h	TX 迟冲突
7Ch	TX 单播字节计数
80h	TX 广播字节计数
84h	TX 多播字节计数
88h	TX 单播帧
8Ch	TX 广播帧
90h	TX 多播帧
94h	TX 暂停帧
98h	TX 64 字节帧
9Ch	TX 65-127 字节帧
A0h	TX 128-255 字节帧
A4h	TX 256-511 字节帧
A8h	TX 512-1023 字节帧
ACh	TX 1024-1518 字节帧
B0h	TX 1518 以上字节帧
B4h	EEE TX LPI 转换
B8h	EEE TX LPI 时间

表 5-9: 统计信息计数器定义

名称	说明	大小 (位)
RX FCS 错误	接收到的具有 CRC-32 错误或 RX 错误的帧的数量。 注: 如果帧具有 Jabber 错误和 FCS 错误, 则只有 RX Jabber 错误 计数器会递增。 注: 如果帧的长度小于 64 个字节并且具有 FCS 错误, 则只有 RX 片段错误 计数器会递增。	20
RX 对齐错误	接收到的具有对齐错误的 RX 帧的数量。	20
RX 片段错误	接收到的大小小于 64 个字节且具有 FCS 错误或 RX 错误的帧的数量。 注: 如果帧的长度小于 64 个字节并且具有 FCS 错误, 则只有 RX 片段错误 计数器会递增。	20
RX Jabber 错误	接收到的长度大于最大帧大小 (MAX_SIZE) 且具有 FCS 错误或 RX 错误的帧的数量。 注: 存在附加位不会触发 jabber 错误。触发 jabber 错误需要接收到比最大帧大小 (MAX_SIZE) 所指定的值至少多一个完整字节的值。 注: 如果帧具有 Jabber 错误和 FCS 错误, 则只有 RX Jabber 错误 计数器会递增。	20
RX 帧过小错误	接收到的长度小于 64 个字节的帧的数量。帧中未检测到其他错误。	20
RX 帧过大错误	接收到的长度大于编程的最大以太网帧大小 (MAC 接收寄存器 (MAC_RX) 的最大帧大小 (MAX_SIZE) 字段) 的帧的数量。帧中未检测到其他错误。 注: 对于单一 VLAN 标记, VLAN 帧大小强制 (Frame Size Enforcement, FSE) 位允许最大合法大小递增 4 个字节; 对于堆叠的 VLAN 标记, 则允许递增 8 个字节。 注: MAC 确定在类型字段等于 8100h 或等于在 VLAN 类型寄存器 (VLAN_TYPE) 中编程的值时是否存在 VLAN 标记。 注: 存在附加位不会触发过大错误。触发过大错误需要接收到比最大帧大小 (MAX_SIZE) 所指定的值至少多一个完整字节的值。	20
RX 丢弃帧	FCT 因 RX FIFO 空间不足而丢弃的 RX 帧的数量。 注: 如果要丢弃的帧具有以太网错误, 则会在相关不良帧计数器中进行计数。只有在 FIFO 控制器 RX FIFO 控制寄存器 (FCT_RX_CTL) 的存储不良帧置 1 时, RX 丢弃帧 计数器才会针对有错误的帧递增计数。	20

表 5-9: 统计信息计数器定义 (续)

名称	说明	大小 (位)
RX 单播字节计数	从单播帧接收到的无错误字节的总数。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对按转发暂停帧 (FPF) 过滤的暂停帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。 注: 如果接收过滤引擎控制寄存器 (RFE_CTL) 的使能 VLAN 标记移除位置 1, 则各个帧的字节计数不包括 VLAN TAG 和 VID。如果 MAC 接收寄存器 (MAC_RX) 的 FCS 移除位置 1, 则不包括 FCS。	32
RX 广播字节计数	从广播帧接收到的无错误字节的总数。 如果接受广播 (Accept Broadcast, AB) 帧位被置为无效, 则该计数器不会对接收到的广播帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。 注: 如果接收过滤引擎控制寄存器 (RFE_CTL) 的使能 VLAN 标记移除位置 1, 则各个帧的字节计数不包括 VLAN TAG 和 VID。如果 MAC 接收寄存器 (MAC_RX) 的 FCS 移除位置 1, 则不包括 FCS。	32
RX 多播字节计数	从多播帧接收到的无错误字节的总数。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对按转发暂停帧 (FPF) 过滤的暂停帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。 注: 如果接收过滤引擎控制寄存器 (RFE_CTL) 的使能 VLAN 标记移除位置 1, 则各个帧的字节计数不包括 VLAN TAG 和 VID。如果 MAC 接收寄存器 (MAC_RX) 的 FCS 移除位置 1, 则不包括 FCS。	32
RX 单播帧	接收到的无错误单播帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对按转发暂停帧 (FPF) 过滤的暂停帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 广播帧	接收到的无错误广播帧的数量。 如果接受广播 (AB) 帧位被置为无效, 则该计数器不会对接收到的广播帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 多播帧	接收到的无错误多播帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对按转发暂停帧 (FPF) 过滤的暂停帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 暂停帧	接收到的无错误暂停帧的数量。 注: 此计数器会对地址过滤失败的暂停帧进行记录。	20

表 5-9: 统计信息计数器定义 (续)

名称	说明	大小 (位)
RX 64 字节帧	接收到的长度为 64 字节且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对按转发暂停帧 (FPF) 过滤的暂停帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 65-127 字节帧	接收到的长度介于 65 字节到 127 字节之间且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 128-255 字节帧	接收到的长度介于 128 字节到 255 字节之间且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 256-511 字节帧	接收到的长度介于 256 字节到 511 字节之间且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 512-1023 字节帧	接收到的长度介于 512 字节到 1023 字节之间且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 1024-1518 字节帧	接收到的长度介于 1024 字节到 1518 字节之间且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
RX 1518 以上字节帧	接收到的长度大于 1518 字节且无错误的帧的数量。 此计数器不会对地址过滤失败的帧进行计数。不会对因 FIFO 溢出而丢弃的帧进行计数。	20
EEE RX LPI 转换	PHY 的 LPI 指示从置为无效切换到置为有效的次数。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 的节能以太网使能 (EEEEEN) 为低电平, 则该计数器将复位。 工作在 SUSPEND0、SUSPEND3 和正常配置功耗状态下时需要该计数器。	32
EEE RX LPI 时间	PHY 指示 LPI 的时间 (单位为微秒)。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 的节能以太网使能 (EEEEEN) 为低电平, 则该计数器将复位。 工作在 SUSPEND0、SUSPEND3 和正常配置功耗状态下时需要该计数器。	32
TX FCS 错误	发送的具有 FCS 错误的帧的数量。可通过将不良 FCS (Bad FCS, BFCS) 位置 1 强制 MAC 发送具有 FCS 错误的帧。	20

表 5-9: 统计信息计数器定义 (续)

名称	说明	大小 (位)
TX 延时过长错误	延时过长的帧的数量。帧的延时已超出双倍最大帧时间加上 16 个字节时间。最大帧长由 MAC 接收寄存器 (MAC_RX) 的 最大帧大小 (MAX_SIZE) 定义。 注: 延时不会累加。如果发送器的延时为 10,000 位时间, 则会发生发送、冲突和后退, 之后必须在完成后退后再次延时, 延时定时器会复位为 0 并重启。 注: 考虑到可能有两个 VLAN 标记, 需留出 16 字节的裕量。	20
TX 载波错误	在传输期间出现载波监听错误的帧的数量。该错误是因不存在载波或载波丢失引起的。	20
TX 不良字节计数	在错误传输期间发送的字节的总数。	32
TX 单次冲突	出现单次冲突后成功发送的帧的数量。	20
TX 多次冲突	出现多次冲突后成功发送的帧的数量。	20
TX 过量冲突	因冲突过量而被中止的发送帧的数量。 注: 16 次冲突会导致冲突过量。	20
TX 迟冲突	因迟冲突而被中止的发送帧的数量。	20
TX 单播字节计数	由单播帧发送的无错误的总字节数。 该计数器不会对流控制帧进行计数。不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的字节进行计数。	32
TX 广播字节计数	由广播帧发送的无错误的总字节数。 该计数器不会对流控制帧进行计数。不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的字节进行计数。	32
TX 多播字节计数	由多播帧发送的无错误的总字节数。 该计数器不会对流控制帧进行计数。不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的字节进行计数。	32
TX 单播帧	发送的无错误单播 TX 帧的数量。 该计数器不会对流控制帧进行计数。	20
TX 广播帧	发送的无错误广播 TX 帧的数量。 该计数器不会对流控制帧进行计数。	20
TX 多播帧	发送的无错误多播 TX 帧的数量。 该计数器不会对流控制帧进行计数。	20
TX 暂停帧	成功发送的暂停帧的数量。	20

表 5-9: 统计信息计数器定义 (续)

名称	说明	大小 (位)
TX 64 字节帧	发送的长度为 64 字节且无错误的帧的数量。 该计数器不会对流控制帧进行计数。不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 65-127 字节帧	发送的长度介于 65 字节到 127 字节之间且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 128-255 字节帧	发送的长度介于 128 字节到 255 字节之间且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 256-511 字节帧	发送的长度介于 256 字节到 511 字节之间且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 512-1023 字节帧	发送的长度介于 512 字节到 1023 字节之间且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 1024-1518 字节帧	发送的长度介于 1024 字节到 1518 字节之间且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
TX 1518 以上字节帧	发送的长度大于 1518 字节且无错误的帧的数量。 不会对作为部分数据包发送 (半双工冲突) 的一部分发送的帧进行计数。	20
EEE TX LPI 转换	对 PHY 的 LPI 请求从置为无效切换到置为有效的次数。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 的 节能以太网使能 (EEEEEN) 为低电平, 则该计数器将复位。 工作在 SUSPEND0 、 SUSPEND3 和正常配置功耗状态下时需要该计数器。	32
EEE TX LPI 时间	请求 PHY 发送 LPI 的时间 (单位为微秒)。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 的 节能以太网使能 (EEEEEN) 为低电平, 则该计数器将复位。 工作在 SUSPEND0 、 SUSPEND3 和正常配置功耗状态下时需要该计数器。	32

5.2.3 描述符RAM

控制端点可操作内部描述符RAM，此RAM用于存储设备的各种配置（包括USB描述符）。通常，描述符RAM通过外部EEPROM或集成OTP进行装载。不过，还存在一种机制，即无EEPROM模式，该模式允许主机软件直接配置描述符RAM。第10.6节“无EEPROM的自定义操作”对此进行了介绍。第10.6.3节“描述符RAM初始化”对描述符RAM格式进行了讨论。

控制端点会先通过成功识别EEPROM签名评估是否存在外部EEPROM。如果存在EEPROM，则应使用它将内容装入描述符RAM。

如果不存在EEPROM，则控制端点会考虑是否配置了OTP。如果已配置OTP，则应使用它装载描述符RAM。

如果不存在EEPROM并且未配置OTP，则控制端点应使用CSR和EEPROM默认值（如第10.5节“EEPROM默认值”中定义）来配置设备。

无EEPROM操作可由主机软件调用。该模式的优先级应高于外部EEPROM或配置的OTP。第10.6节“无EEPROM的自定义操作”对该模式进行了介绍。

5.3 批量输入端点

批量输入端点由UTX（USB批量输入发送器）进行控制。UTX负责将以太网数据封装到USB批量输入数据包中。以太网帧从FCT的RX FIFO获取，然后传送至UDC。UTX管理一个8 KB UTX FIFO缓冲区。FCT的USB数据包临时存储在该缓冲区中以实现高效突发以及4 Gbps线路速率，从而达到超高速工作的目的。为支持突发，UTX管理一个USB命令FIFO来跟踪数据包长度。

5.3.1 USB TX数据FIFO

UTX数据FIFO RAM为2K x 32（8 KB）双端口型。所有USB数据包均在USB TX数据FIFO中按DWORD对齐。所有以太网帧均在USB数据包中按DWORD对齐。在USB传输期间（假设已使能MEF模式），连续以太网帧不会汇集到同一DWORD中。以太网帧（假设其并非最后一个帧）末尾的DWORD中未使用的字节（最多3个）包含在USB数据包及其长度范围内，将被主机驱动软件丢弃。USB传输结束时，未使用的字节（最多3个）不会包含在USB数据包或其长度范围内。USB设备控制器将丢弃DWORD中所有未使用的字节。

5.3.2 USB TX命令FIFO

以太网帧传送至USB TX数据FIFO中时，得到的USB数据包长度（包括所有长度为零的数据包）会写入到USB TX命令FIFO中。USB设备控制器需要USB传输开始时的数据包长度和可用数据包数。

USB命令FIFO的大小最多允许32个数据包排队。该数字是用8K字节的USB TX数据FIFO大小除以256字节的USB数据包平均大小计算得到的（例如，数据包大小为512字节且有16个长度为零的数据包时，该数字为16）。由于USB TX命令FIFO可在USB TX数据FIFO之前进行填充，因此USB TX命令FIFO可提供一个完整信号。

USB TX命令FIFO的头条目（USB数据包长度）以及深度（条目数）分别作为USB数据包长度和可用数据包数传送给USB设备控制器。

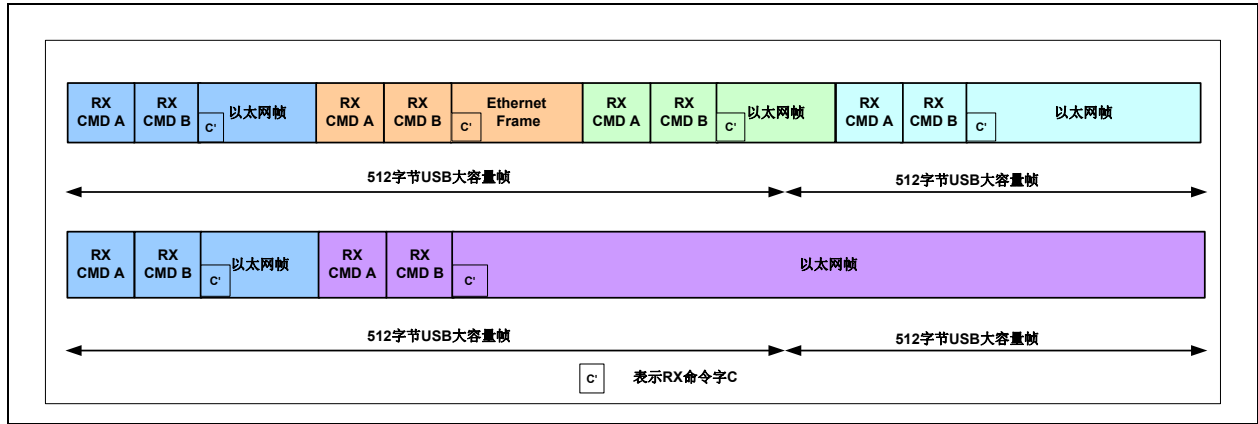
5.3.3 MEF/SEF工作原理

UTX支持以下两种工作模式：MEF和SEF，通过硬件配置寄存器（HW_CFG）的每个USB数据包支持多个以太网帧（MEF）位进行选择。

- MEF：每个批量输入数据包有多个以太网帧。该模式允许将多个以太网帧打包到一个USB数据包中，因此可最大程度提高USB总线利用率。大于最大USB数据包大小的帧会被拆分到多个批量输入数据包中。
- SEF：每个批量输入数据包有一个以太网帧。该模式不会最大程度提高USB总线利用率，但会简化主机软件实现，并且还可减轻低端主机处理器的负荷。大于最大USB数据包大小的帧会被拆分到多个批量输入数据包中。

每个以太网帧均由FCT预先设定以下三个RX命令字：**RX命令A**、**RX命令B**和**RX命令C**。**RX命令A**包含UTX用来执行封装功能的帧长。命令字的内容由MAC、RFE和FCT生成。

图5-1： MEF USB封装



在FCT中，以太网帧（以**RX命令A**开始）始终从DWORD边界开始。在MEF模式下，UTX不会将当前帧的末尾和下一个帧的开头连接到同一DWORD中。因此，以太网帧的最后一个DWORD可能会添加未使用的字节来确保下一个帧的**RX命令A**的DWORD对齐。是否在帧末尾添加填充字节取决于是否要在当前帧后传输其他帧。如果当前帧是要传输的最后一个帧，则不会添加任何填充字节，因为USB协议允许在字节边界上终止数据包。不过，如果还要传输其他帧，则当前帧会进行填充，以便其在DWORD边界上结束。这可以确保要传输的下一个帧（以**RX命令A**开始）从DWORD边界开始。

添加到帧最后一个DWORD的所有未使用字节均不会计入**RX命令A**的长度字段中。

如第5.3.1节所述，UTX负责将USB数据包存储在UTX数据FIFO中。计算USB数据包长度时包括两个以太网帧之间的DWORD填充内容。

根据USB协议，UTX将通过ZLP或大小小于批量输入最大数据包大小（对于SS为1024，对于HS为512，对于FS为64）的批量输入数据包终止突发。传输的总数据量是批量输入最大数据包大小的倍数时，需要使用ZLP。UTX监视UTX数据FIFO大小来确定何时结束突发。

FCT接收到完整的以太网帧，并且空间可用时，UTX会监视来自FCT的RX FIFO大小信号，并将数据移入UTX数据FIFO。帧移动时，其长度会计入所形成的USB数据包的数据包长度中。创建一个完整的USB数据包后，会将一个条目写入UTX命令FIFO中。如果以太网帧无法全部装入该USB数据包中，则未装入部分会被移入后续USB数据包中。

超高速突发的大小受**USB配置寄存器0（USB_CFG0）**的**批量输入超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKIN）**字段约束。

注： 在SEF模式下，如果以太网帧的大小与批量输入数据包的最大大小相等，或者是批量输入数据包最大大小的倍数，则会发送ZLP。

主机会忽略以太网帧最后一个DWORD中的未使用字节。

使用SEF模式时，绝不会添加任何未使用字节来实现末尾对齐填充。USB传输始终在以太网帧的最后一个字节结束。

如果UTX在RX FIFO为空时接收到批量输入令牌，则会在**批量输入空响应（BIR）**置1时发送ZLP，否则，会在清零时发送NAK（FS/HS）或NRDY（SS）。

UTX提供了一种通过突发限制功能限制USB突发大小的机制，如“[突发限制使用](#)”部分所述。这种机制会限制通过ZLP终止前在USB传输中移动的数据量。突发限制功能适用于所有工作速度。

为了在MEF模式下更有效地利用USB带宽，UTX提供了一种机制来将短数据包或ZLP传输延时。该模式需要使UTX等待[批量输入延时寄存器（BULK_IN_DLY）](#)所定义的时间，然后再终止突发。该寄存器的零值会禁止该功能。默认情况下，使用34 µs延时。

UTX发送突发中的最后一个USB bMaxPacketSize数据包后，会使能内部定时器。如果该定时器等于[批量输入延时](#)，则UTX数据FIFO中的任何批量输入数据均会在下一个机会发送至主机。

在HS/FS模式下，如果在定时器到期前接收的数据足以构建至少一个最大大小的数据包，则UTX会在接收到下一个批量输入令牌时发送此数据包。数据包发送完成后，UTX会复位其内部定时器，并会使短数据包或ZLP的发送延时，直至经过[批量输入延时](#)时间或接收到新数据（如上所述）。

SS工作模式与上述模式类似。不过，UTX会在通过USB发送前等待一段时间，以明确所累积的数据是否足够进行突发发送。突发发送完成后，UTX会复位其内部定时器，并会使短数据包或ZLP的发送延时，直至经过[批量输入延时](#)时间或接收到新数据（如上所述）。

如果UTX数据FIFO为空，并且随后接收到一个小于USB bMaxPacketSize的以太网数据包，则UTX会使能其内部定时器。在SS模式下，如果在定时器到期前接收的数据足以构建至少一个最大大小的数据包或一次突发，则UTX会发送此数据包并复位定时器。否则，FIFO数据将在定时器到期后发送。

在HS/FS模式下，UTX将以NAK响应所有批量输入令牌，等待接收到新数据以及经过[批量输入延时](#)。在SS模式下，它将以NRDY进行响应。

[批量输入延时](#)仅用于MEF工作模式，不适用于SEF模式。

5.3.4 USB ACK和重试

出现错误条件时，UTX会向FCT发出回退命令。UTX完成批量输入数据包的发送但未从主机接收到ACK时，会出现这种情况。在这种情况下，UTX接收到的下一个帧将是另一个输入令牌，批量输入数据包会重新发送。最终接收到ACK时，UTX会通知FCT。FCT随后会将读头指针推进到下一个数据包。

USB TX数据和命令FIFO均会处理USB重试。由于USB 3.1 Gen 1的突发特性，可能有多包数据包发送后未得到确认。某个数据包及所有后续数据包可能均需重试。因此，数据包在得到确认前无法释放其命令信息和有效负载。USB数据包得到确认后，其命令信息会从USB TX命令FIFO中弹出，其存储空间可从USB TX数据FIFO中释放（请注意，长度为零的数据包不会释放任何USB TX数据FIFO空间）。

突发限制使用

UTX能够通过[突发限制寄存器（BURST_CAP）](#)提前终止突发。[突发限制寄存器（BURST_CAP）](#)使用USB数据包大小（64/512/1024字节）作为单位。为使用突发限制寄存器，[USB配置寄存器0（USB_CFG0）](#)的[突发限制使能（BCE）](#)位必须置1。

为确保正常工作，[BURST_CAP](#)字段应由软件置1，以使下列关系成立：

对于SS工作模式， $BURST_CAP * 1024 \geq \text{最大帧大小 (MAX_SIZE)}$

对于HS工作模式， $BURST_CAP * 512 \geq \text{最大帧大小 (MAX_SIZE)}$

对于FS工作模式， $BURST_CAP * 64 \geq \text{最大帧大小 (MAX_SIZE)}$

如果未能设置符合上述规则的[BURST_CAP](#)值，则会导致不当操作并且会产生不可预测的结果。

注： 发送突发的第一个以太网帧时，始终不会检查其是否超出BURST_CAP。

如果禁止突发限制强制，并且RX FIFO和UTX FIFO为空，则UTX会在[批量输入空响应（BIR）= 0](#)时以ZLP进行响应。不过，如果[批量输入空响应（BIR）= 1](#)，则会以NAK（FS/HS）或NRDY（SS）进行响应。

使能突发限制强制时，以下内容成立：

- 对于SS工作模式：
 $BURST_{Max} = BURST_CAP * 1024$
- 对于HS工作模式：
 $BURST_{Max} = BURST_CAP * 512$
- 对于FS工作模式：
 $BURST_{Max} = BURST_CAP * 64$

使 $BURST_{Cur}$ = 当前突发的长度 = 当前突发中各个帧长的总和。

使 $LENGTH_{Next}$ = RX FIFO 中下一个可用帧的长度。

如果RX FIFO用尽数据，或者某个帧可用且 $BURST_{Cur} + LENGTH_{Next} > BURST_{Max}$ ，则会通过短USB数据包或ZLP终止突发。

否则，下一个帧将能够全部装入当前突发中且不会超出 $BURST_CAP$ 。突发继续， $BURST_{Cur}$ 会以 $LENGTH_{Next}$ 递增。

注： 如果FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的存储不良帧置1，则已发送突发的大小可能会超出 $BURST_CAP$ 指定的值。如果接收到大于 $BURST_CAP$ 的过大帧，则会出现这种情况。

使用突发限制强制时，以太网帧未被拆分为多个突发。

注： 工作在超高速模式下时，批量输入突发大小会由USB配置寄存器0（USB_CFG0）的批量输入超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKIN）编程。编程的值为突发大小+1。这不会影响突发限制的功能。

5.4 批量输出端点

批量输出端点由URX（USB批量输出接收器）进行控制。URX负责接收通过USB批量输出数据包封装的以太网数据。与UTX不同，URX不会明确跟踪以太网帧。它将接收的所有数据包完全视为USB数据。以太网帧的提取由FCT处理。URX始终同时支持MEF和SEF模式。

5.4.1 USB RX数据FIFO

为有效地支持USB 3.1 Gen 1突发以线路速率（4 Gbps）实现，URX管理了一个8 KB数据FIFO。所有USB数据包均从DWORD边界开始。USB数据包中以及各个USB事务间的数据格式可确保以太网帧（包括命令头）按DWORD对齐。以太网帧之间的填充内容由主机驱动程序添加，由TX FIFO移除。

5.4.2 重试和错误

USB设备控制器中的数据包可能有错误，可能需要稍后重试。基于数据包的状态，数据包可能会被拒绝或接受。如果数据包被拒绝，则会从数据FIFO恢复写指针和可用空间。如果数据包被接受，则可用于FCT。先拒绝或接受数据包，再开始下一个数据包，因此无需跟踪多个未完成的数据包。

FCT会在检测到丢失同步时向URX发出通知。如果出现这种情况，则URX会通过UDC停止批量输出管道。这是合理响应，因为丢失同步属于灾难性错误（只能由主机软件错误引起。见第6.2.4节“TX错误检测”）。该行为可通过USB配置寄存器0（USB_CFG0）的停止批量输出管道禁止（SBP）位进行配置。

5.5 中断端点

中断端点负责在各个轮询间隔指示设备状态。中断端点通过CTL模块实现。访问该端点时，以下字段将上报给主机。

5.5.1 中断数据包格式

表 5-10： 中断数据包格式

Bit	说明
31:29	保留
28	OTP_WR_DONE_INT
27	保留
26	EEE_START_TX_LPI_INT
25	EEE_STOP_TX_LPI_INT
24	EEE_RX_LPI_INT
23	MACRTO_INT
22	RDFO_INT
21	TXE_INT
20	USB_STS_INT
19	TX_DIS_INT
18	RX_DIS_INT
17	PHY_INT
16	DP_INT
15	MAC_ERR_INT
14	TDFU
13	TDFO
12	UTX_FP
11:0	GPIOx_INT

如果不存在要报告的中断状态，则设备会以NAK进行响应，除非中断端点控制寄存器（INT_EP_CTL）的中断端点始终使能（INTEP_ON）置1，在这种情况下会返回中断数据包 0x0。

注： 轮询间隔为静态形式，可通过OTP或EEPROM进行设置。轮询间隔可通过主机更新EEPROM内容并复位器件的方式更改。

要通过中断端点报告中断事件，必须使能中断端点控制寄存器（INT_EP_CTL）的相应位。可通过写入中断状态寄存器（INT_STS）清除中断状态。

5.5.2 USB 状态

USB_STS_INT 位有助于和与设备 OS 编程有关的主机软件进行通信。此机制会跟踪以下内容。

- 发出的SET选择（SET_SEL）命令
- 功能远程唤醒状态
- 设备远程唤醒状态

- LTM使能状态
- U1使能状态
- U2使能状态

注： 发出SET_SEL命令即表示U1退出延时寄存器（U1_LATENCY）和U2退出延时寄存器（U2_LATENCY）的内容已更新。

USB状态寄存器（USB_STATUS）包括状态更改位以及各自的当前值（如适用）。

应用注意事项： 上述大部分状态信息还可通过GET_STATUS USB请求获得。

5.6 U1和U2支持

USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U1使能（DEV_U1_ENABLE）置1时，设备会支持接受U1。如果该位未置1，则设备将不会接受转换到U1。设备还能够支持启动进入U1。**USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U1使能（DEV_U1_ENABLE）**必须置1。主机还必须设置设备中的U1_ENABLE功能。

USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U2使能（DEV_U2_ENABLE）置1时，设备会支持接受U2。如果该位未置1，则设备将不会接受转换到U2。设备还能够支持启动进入U2。**USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U2使能（DEV_U2_ENABLE）**必须置1。主机还必须设置设备中的U2_ENABLE功能。

除了上述配置要求外，设备仅可在所有端点均空闲时接受或启动到U1或U2的链路转换。这通过以下条件定义：

1. 批量输入端点处于流控制状态，或UTX命令和数据FIFO以及FCT RX FIFO均为空。
2. 批量输出端点处于流控制状态，或URX没有待处理的数据包。
3. 控制端点处于流控制状态，或端点未处于控制传输范围内并且没有待处理的数据包。
4. 中断端点处于流控制状态，或者端点没有准备好发送至主机的数据包。

U1和U2的节能效果由**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）**的**暂停模式（SUSPEND_MODE）**字段决定。

如果链路处于U1状态、U2无活动超时不为0xFF或0x00并且链路的PM定时器达到U2无活动超时，则设备将自动启动从U1到U2的转换。

根据**功能暂停和远程唤醒**进行配置时，支持从U1和U2远程唤醒。

5.7 U3支持

设备将始终接受进入U3的主机请求，但不能启动到U3的转换。U3的节能效果由**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）**的**暂停模式（SUSPEND_MODE）**字段决定。

根据**功能暂停和远程唤醒**进行配置时，支持从U3远程唤醒。

5.8 功能暂停和远程唤醒

工作在超高速模式下时，设备支持功能暂停。

注： 设备仅支持一个功能。

5.8.1 功能暂停

FUNCTION_SUSPEND功能的设置未定义进入低功耗Ux链路状态后设备所实现的节能效果。此行为由Ux链路状态以及**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）**的**暂停模式（SUSPEND_MODE）**字段的设置决定。更多详细信息，请参见第13.0节“时钟和功耗管理（CPM）”（第133页）。

暂停选项的bit 0对设备无任何影响。

设备可通过设置FUNCTION_SUSPEND功能进入低功耗Ux状态。在此Ux状态下，CPM应实现通过暂停模式（SUSPEND_MODE）定义的节能效果。

5.8.2 功能远程唤醒

设备应先由主机软件配置为所需唤醒行为，再通过FUNCTION_SUSPEND使能远程唤醒能力。其中涉及适当配置暂停模式（SUSPEND_MODE）和唤醒选项（例如，唤醒帧过滤器）。要使设备能够在U1/U2/U3状态下远程唤醒，需要通过暂停选项将FUNCTION_SUSPEND功能设置为FUNCTION_REMOTE_WAKEUP_ENABLED。

注： 设备工作在超高速模式下时，将忽略且不会使用DEVICE_REMOTE_WAKEUP功能选择器。

主机随后应将设备置于所需Ux链路状态下。此时，设备将断电。

设备处于功能暂停状态且PORT_U2_TIMEOUT字段编程为0xFF时，链路无活动时间达10 ms后，设备应启动U2。有关更多信息，请参见USB 3.1 Gen 1规范的第9.2.5.4节。

发生编程的唤醒事件后，如果设备处于低功耗Ux状态，则设备会启动到U0的转换。进入U0后，设备应通过发送功能唤醒设备通知报文，将唤醒事件通知给主机。

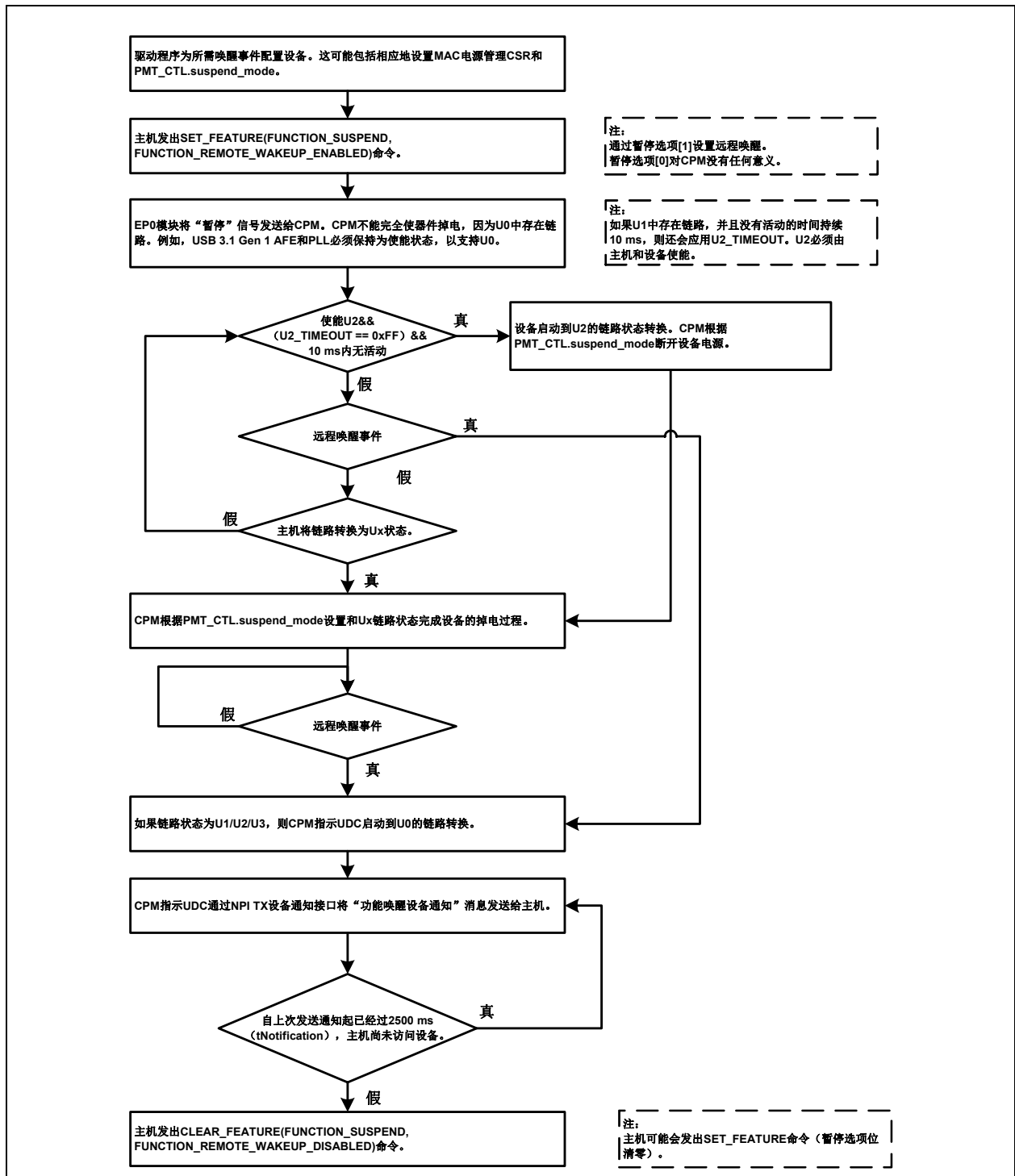
如果在发送功能唤醒设备通知报文后经过2500 ms，主机仍未访问设备，则设备应重新发送该报文。

主机收到唤醒报文后，应通过FUNCTION_SUSPEND功能清除FUNCTION_REMOTE_WAKEUP_ENABLED选项。

设备还必须通过USB配置寄存器0（USB_CFG0）的远程唤醒支持（RMT_WKP）位使能远程唤醒，并且必须相应地设置所有描述符。

图5-2给出了在此设备环境中使用功能暂停的示例。

图5-2: 功能暂停



5.8.3 设备远程唤醒

工作在HS/FS模式下时，设备将由主机通过DEVICE_REMOTE_WAKEUP功能选择器使能远程唤醒。设备还必须通过USB配置寄存器0（USB_CFG0）的远程唤醒支持（RMT_WKP）位使能远程唤醒，并且必须相应地设置所有描述符。

5.9 LTM支持

USB设备控制器可配置为支持可选LTM报文。为支持该功能，此器件中定义了两个单独的状态：LTM-ACTIVE和LTM-IDLE。每个状态都有单独的BELT值。此外，BELT值是协商的以太网速度的函数，每个工作速度都有单独的BELT值对。

LTM通过USB配置寄存器1（USB_CFG1）的LTM使能（LTM_ENABLE）位使能。可通过OTP或EEPROM的内容设置默认值。该位的值必须与设备功能描述符中报告的值匹配。

5.9.1 LTM-IDLE 状态

要进入该状态，首要条件就是不存在需要处理的已知数据。UTX FIFO、URX FIFO、FCT TX FIFO和FCT RX FIFO必须均为空，所有端点上必须均没有待处理的USB数据包。

满足首要条件后，将使能LTM_INACTIVE定时器。该计数器计满后，LTM报文将与相应BELT空闲值一起发送给主机。

5.9.2 LTM-ACTIVE 状态

通过检查UTX FIFO、URX FIFO、FCT TX FIFO和FCT RX FIFO中是否存在非空条件以及是否存在USB数据包待处理的主机通知，确定是否从LTM-IDLE进入LTM-ACTIVE状态。

5.9.3 用途

LTM-IDLE是设备的默认状态。建立以太网链路时，将通过相应的字段指定BELT值：LTM BELT空闲寄存器0（LTM_BELT_IDLE0）和LTM BELT空闲寄存器1（LTM_BELT_IDLE1）的BELT_IDLE1000、BELT_IDLE100及BELT_IDLE10。如果未建立链路，则会使用BELT_IDLE1000值。如果无以太网链路，则设备应始终处于LTM-IDLE状态。

LTM-ACTIVE具有类似的BELT值分类：LTM BELT活动寄存器0（LTM_BELT_ACT0）和LTM BELT活动寄存器1（LTM_BELT_ACT1）的BELT_ACT1000、BELT_ACT100及BELT_ACT10。

初始BELT报文在主机通过SET_FEATURE（LTM_ENABLE）请求使能LTM后发送，并通过CLEAR_FEATURE（LTM_ENABLE）禁止。

设备必须持续监视内部活动，来确定其应转换到LTM-ACTIVE还是LTM-IDLE状态。如上所述，接收到以太网帧或数据包待处理的主机通知时，应将设备转换到LTM-ACTIVE状态。如果设备尚未处于U0状态，则应转换到U0。

数据通信暂停且无活动定时器到期后即会从LTM-ACTIVE转换到LTM-IDLE。与BELT值一样，每个链路速度都有单独的无活动定时器。请参见LTM无活动定时器寄存器（LTM_INACTIVE0）和LTM无活动定时器寄存器（LTM_INACTIVE1）的LTM_INACTIVITY_TIMER1000、LTM_INACTIVITY_TIMER100和LTM_INACTIVITY_TIMER10值。

数据通信停止后，相应LTM无活动定时器的值会被装入内部硬件定时器。该定时器将递减计数，递减到零时到期。此时，设备会转换到LTM-IDLE状态，并且LTM报文会与新BELT值一起发送至主机。

设备随后会启动到U1或U2的链路转换，具体取决于其配置。

如果在无活动定时器到期前有新的数据通信可用，则定时器会立即禁止。

5.10 LPM支持

根据USB 3.1 Gen 1规范的要求，USB设备控制器支持链路功耗管理（Link Power Management，LPM）。它完全能够响应LPM设备以及将设备置于L1和L2状态，或者，还可以反过来将设备置于L0（通过远程唤醒或恢复信号）。

有关LPM实现的更多详细信息，请参见第13.0节“时钟和功耗管理（CPM）”（第133页）。

通过将USB配置寄存器0（USB_CFG0）的LPM功能（LPM_CAP）位置1来使能LPM。

5.10.1 LPM L1

LPM L1状态的处理方式类似于超高速模式下U1和U2的处理方式。在L1模式下，断电的元件数最少，从而可确保设备能快速转换到L0，且不会违反相关USB规范参数。

设备接收到通过RFE和MAC中任一已编程过滤器的帧后，应自动将链路从L1转换到L0。此外，已调度的中断端点数据包还应使设备从L0转换到其他状态。

5.10.2 LPM L2

L2状态会模仿在**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）**的**暂停模式（SUSPEND_MODE）**中编程的相应暂停模式。

5.11 USB 描述符

如果未配置OTP或外部EEPROM不可用，则会使用在下面的描述符表中定义的默认值（使能无EEPROM模式的情况除外）。对于这种情况，将根据**第10.6节“无EEPROM的自定义操作”**中的定义编程描述符。

5.11.1 设备描述符

设备描述符基于OTP或EEPROM中存储的值进行初始化。**表5-11**给出了默认的设备描述符值。这些值用于全速、高速和超高速工作模式。

表5-11： 设备描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	12h	注5-1	以字节为单位的描述符大小（18字节）
01h	bDescriptorType	1	01h	注5-1	设备描述符（0x01）
02h	bcdUSB	2	注5-2	是	设备符合的USB规范编号
04h	bDeviceClass	1	FFh	是	类别代码
05h	bDeviceSubClass	1	00h	是	子类代码
06h	bDeviceProtocol	1	FFh	是	协议代码
07h	bMaxPacketSize	1	注5-3	是	端点0的最大数据包大小
08h	IdVendor	2	0424h	是	供应商ID
0Ah	IdProduct	2	7800h	是	产品ID
0Ch	bcdDevice	2	注5-4	是	设备版本号
0Eh	iManufacturer	1	00h	是	制造商字符串描述符的索引
0Fh	iProduct	1	00h	是	产品字符串描述符的索引
10h	iSerialNumber	1	00h	是	序列号字符串描述符的索引
11h	bNumConfigurations	1	01h	注5-5	可能的配置数

注5-1 OTP或EEPROM中指定的设备描述符的描述符长度和描述符类型为“无关”，并且始终分别由硬件覆盖为0x12和0x01。

注5-2 工作在USB 2.0模式下时，默认值为0210h（USB 2.10）。工作在USB 3.1 Gen 1模式下时，默认值为0300h（USB 3.1 Gen 1）。

注 5-3 工作在超高速模式下时，bMaxPacketSize 必须设置为 09h。工作在全速或高速模式下时，应设置为 40h。如果未配置 OTP，或者不存在 EEPROM，则会返回上述值。

注 5-4 默认值取决于设备版本。MSB 与设备版本匹配，LSB 被硬编码为 00h。初始版本值为 01h。后续版本将从该值开始递增。

注 5-5 值从 OTP 或 EEPROM 装载，但必须等于默认值，以便符合 USB 规范以及使设备实现正常工作。指定任何其他值都将导致意外行为以及不当操作。

5.11.2 配置描述符

配置描述符基于 OTP 或 EEPROM 中存储的值进行初始化。表 5-12 给出了默认的配置描述符值。这些值用于全速、高速和超高速工作模式。

表 5-12: 配置描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	09h	注 5-6	以字节为单位的配置描述符大小 (9 字节)
01h	bDescriptorType	1	02h	注 5-7	配置描述符 (0x02)
02h	wTotalLength	2	注 5-8	注 5-6	所返回数据的总长度 (单位为字节)
04h	bNumInterfaces	1	01h	注 5-6	接口数
05h	bConfigurationValue	1	01h	注 5-6	用于选择此配置的参数值
06h	iConfiguration	1	00h	是	描述此配置的字符串描述符的索引
07h	bmAttributes	1	E0h	是	自供电和远程唤醒已使能。
08h	bMaxPower	1	注 5-9	是	最大功耗

注 5-6 值从 OTP 或 EEPROM 装载，但必须等于默认值，以便符合 USB 3.1 Gen 1 规范以及使设备实现正常工作。指定任何其他值都将导致意外行为以及不当操作。

注 5-7 OTP 或 EEPROM 中指定的配置描述符的描述符类型为“无关”，并且始终由硬件覆盖为 0x02。

注 5-8 工作在 USB 2.0 模式下时默认值为 0027h (39 字节)，工作在 USB 3.1 Gen 1 模式下时默认值为 0039h (57 字节)。

注 5-9 在自供电模式下，默认值为 01h。在总线供电模式下，如果工作在 USB 2.0 模式下，则默认值为 FAh (500 mA)；如果工作在 USB 3.1 Gen 1 模式下，则默认值为 70h (900 mA)。

注： OTP 或 EEPROM 的配置标志可能会影响 bmAttributes 的默认值。

5.11.3 接口描述符默认值

表 5-13 给出了接口描述符 0 的默认值。此描述符基于 OTP 或 EEPROM 中存储的值进行初始化。

表 5-13: 接口描述符 0

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP 装载	说明
00h	bLength	1	09h	注 5-10	以字节为单位的描述符大小 (9 字节)
01h	bDescriptorType	1	04h	注 5-10	接口描述符 (0x04)
02h	bInterfaceNumber	1	00h	注 5-10	用于标识此接口的编号
03h	bAlternateSetting	1	00h	注 5-10	用于选择备用设置的值
04h	bNumEndpoints	1	03h	注 5-10	用于此接口的端点数 (去掉端点 0)
05h	bInterfaceClass	1	FFh	是	类别代码
06h	bInterfaceSubClass	1	00h	是	子类代码
07h	bInterfaceProtocol	1	FFh	是	协议代码
08h	iInterface	1	00h	是	描述此接口的字符串描述符的索引

注 5-10 值从 OTP 或 EEPROM 装载，但必须等于默认值，以便符合 USB 规范以及使设备实现正常工作。指定任何其他值都将导致意外行为以及不当操作。

5.11.4 端点 1 描述符 (批量输入)

表 5-14 给出了端点描述符 1 的默认值。此描述符未基于 OTP 或 EEPROM 中存储的值进行初始化。

表 5-14: 端点 1 描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM 装载	说明
00h	bLength	1	07h	否	以字节为单位的描述符大小
01h	bDescriptorType	1	05h	否	端点描述符
02h	bEndpointAddress	1	81h	否	端点地址
03h	bmAttributes	1	02h	否	批量传输类型
04h	wMaxPacketSize	2	注 5-11	否	此端点能够发送的最大数据包大小。
06h	bInterval	1	00h	否	轮询端点数据传输的间隔。对于批量端点，将被忽略。

注 5-11 对于全速模式为 64 字节，对于高速模式为 512 字节，对于超高速模式为 1024 字节。

5.11.5 端点2描述符（批量输出）

表 5-14 给出了端点描述符2的默认值。此描述符未基于OTP或EEPROM中存储的值进行初始化。

表 5-15: 端点1描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	07h	否	以字节为单位的描述符大小
01h	bDescriptorType	1	05h	否	端点描述符
02h	bEndpointAddress	1	02h	否	端点地址
03h	bmAttributes	1	02h	否	批量传输类型
04h	wMaxPacketSize	2	注 5-12	否	此端点能够发送的最大数据包大小。
06h	bInterval	1	00h	否	轮询端点数据传输的间隔。对于批量端点，将被忽略。

注 5-12 对于全速模式为64字节，对于高速模式为512字节，对于超高速模式为1024字节

5.11.6 端点3描述符（中断）

表 5-16 给出了端点描述符3的默认值。只有该描述符的bInterval字段基于OTP或EEPROM进行初始化。

表 5-16: 端点2描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	07h	否	以字节为单位的描述符大小
01h	bDescriptorType	1	05h	否	端点描述符
02h	bEndpointAddress	1	83h	否	端点地址
03h	bmAttributes	1	03h	否	中断传输类型
04h	wMaxPacketSize	2	10h	否	此端点能够发送的最大数据包大小。
06h	bInterval	1	注 5-13	是	轮询端点数据传输的间隔。

注 5-13 该值从OTP或EEPROM装载。存在全速和高速轮询间隔。如果未配置OTP，且不存在EEPROM，则对于HS模式，该值默认为04h；对于FS模式，该值默认为01h；对于超高速模式，该值默认为06h。

5.11.7 其他速度配置描述符

该描述符中的字段来自存储在OTP或EEPROM中的配置描述符信息。

注： 只有设备工作在USB 2.0模式下时，该描述符才可用。工作在USB 3.1 Gen 1模式下时，设备应停止该请求。

表 5-17: 其他速度配置描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	09h	注 5-14	以字节为单位的描述符大小（9字节）
01h	bDescriptorType	1	07h	否	其他速度配置描述符（0x07）
02h	wTotalLength	2	0027h	注 5-14	所返回数据的总长度，单位为字节（39字节）
04h	bNumInterfaces	1	01h	注 5-14	接口数
05h	bConfigurationValue	1	01h	注 5-14	用于选择此配置的参数值
06h	iConfiguration	1	00h	是	描述此配置的字符串描述符的索引
07h	bmAttributes	1	E0h	是	总线供电和远程唤醒已使能。
08h	bMaxPower	1	注 5-15	是	最大功耗

注 5-14 值从OTP或EEPROM装载，但必须等于默认值，以便符合USB 2.x规范以及使设备实现正常工作。指定任何其他值都将导致意外行为以及不当操作。

注 5-15 在自供电模式下默认值为01h，在总线供电模式下默认值为FAh（500 mA）。

注： 所获取的OTP或EEPROM值对应其他USB速度下的配置描述符。即，如果当前工作速度为FS，则会使用HS配置描述符值，反之亦然。

OTP或EEPROM的配置标志可能会影响bmAttributes的默认值。

5.11.8 设备限定符描述符

该描述符中的字段来自存储在 OTP 或 EEPROM 中的设备描述符信息。

注： 只有设备工作在 USB 2.0 模式下时，该描述符才可用。工作在 USB 3.1 Gen 1 模式下时，设备应停止该请求。

表 5-18： 设备限定符描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	0Ah	否	以字节为单位的描述符大小（10字节）
01h	bDescriptorType	1	06h	否	设备限定符描述符（0x06）
02h	bcdUSB	2	0210h	是	设备符合的USB规范编号。
04h	bDeviceClass	1	FFh	是	类别代码
05h	bDeviceSubClass	1	00h	是	子类代码
06h	bDeviceProtocol	1	FFh	是	协议代码
07h	bMaxPacketSize0	1	40h	注 5-16	最大数据包大小
08h	bNumConfigurations	1	01h	注 5-16	其他速度配置的数目
09h	保留	1	00h	否	必须为零

注 5-16 值从 OTP 或 EEPROM 装载，但必须等于默认值，以便符合 USB 2.x 规范以及使设备实现正常工作。

注： OTP或EEPROM值来自相对HS/FS工作速度下的设备描述符（包括任一EEPROM覆盖）。即，如果当前工作速度为HS，则设备限定符数据基于FS设备描述符，反之亦然。

5.11.9 字符串描述符

5.11.9.1 字符串索引 = 0（LANGID）

表 5-19: LANGID 字符串描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	04h	否	以字节为单位的LANGID描述符大小 (4字节)
01h	bDescriptorType	1	03h	否	字符串描述符(0x03)
02h	LANGID	2	无	是	必须设置为0x0409(美式英语)。

注： 如果不存在有效/已使能OTP或EEPROM，或者OTP或EEPROM中的所有字符串长度均为0，则不存在任何字符串，因此如果主机尝试读取LANGID字符串，则会在控制传输的数据阶段返回stall。

如果存在有效/已使能OTP或EEPROM并且至少有一个字符串长度不为0，则应返回地址0x23-0x24中包含的值。要使设备正常工作，上述值必须为0x0409。

注： 设备会忽略字符串的控制读取中的LANGID字段，并会返回相应字符串（如果存在的话），而与请求的LANGID是否为0x0409无关。

5.11.9.2 字符串索引 1-5

表 0.1 字符串描述符（索引 1-5）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	无	是	以字节为单位的字符串描述符大小
01h	bDescriptorType	1	无	是	字符串描述符(0x03)
02h	Unicode字符串	2*N	无	是	每个unicode字符2个字节，没有在尾部追加NULL。

注： 如果不存在有效/已使能OTP或EEPROM，或者给定字符串索引对应的字符串长度和偏移量为零，则该字符串不存在，因此如果主机尝试读取该字符串，则会在控制传输的数据阶段返回stall。

对于其中的每个字符串，设备都会返回指定OTP或EEPROM区域中的所有字节。由OTP或EEPROM编程器负责根据相应EEPROM存储单元中指定的字节长度正确设置描述符中的bLength和bDescriptorType字段。

5.11.10 批量输入超高速端点伙伴描述符

表 5-20 给出了默认的批量输入超高速端点伙伴描述符值。此描述符未基于 OTP 或 EEPROM 中存储的值进行初始化。

表 5-20: 超高速端点伙伴描述符（批量输入端点）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	06h	否	以字节为单位的描述符大小（6字节）
01h	bDescriptorType	1	30h	否	超高速端点伙伴描述符（0x30）
02h	bMaxBurst	1	03h 注 5-17	否	端点可发送或接收的作为突发一部分的最大数据包数-1。 注: 仅0到15（包括0和15）范围内的值有效。 即, 0 = 1个数据包, 15 = 16个数据包。 注: 对于类型控制的端点, 该值应设置为0。
03h	bmAttributes	1	00h	否	批量传输类型, 无数据流。
04h	wBytesPerInterval	2	0000h	否	保留并设置为0（根据USB 3.1 Gen 1规范针对批量端点所要求的值）。

注 5-17 该值由 USB 配置寄存器 0（USB_CFG0）的批量输入超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKIN）字段确定。

5.11.11 批量输出超高速端点伙伴描述符

表 5-21: 给出了默认的批量输出超高速端点伙伴描述符值。此描述符未基于 OTP 或 EEPROM 中存储的值进行初始化。

表 5-21: 超高速端点伙伴描述符（批量输出端点）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	06h	否	以字节为单位的描述符大小（6字节）
01h	bDescriptorType	1	30h	否	超高速端点伙伴描述符（0x30）
02h	bMaxBurst	1	03h 注 5-18	否	端点可发送或接收的作为突发一部分的最大数据包数-1。 注: 仅0到15（包括0和15）范围内的值有效。 即, 0 = 1个数据包, 15 = 16个数据包。 注: 对于类型控制的端点, 该值应设置为0。
03h	bmAttributes	1	00h	否	批量传输类型, 无数据流。

表 5-21: 超高速端点伙伴描述符（批量输出端点）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
04h	wBytesPerInterval	2	0000h	否	保留并设置为0（根据USB 3.1 Gen 1规范针对批量端点所要求的值）。

注 5-18 该值可被USB配置寄存器0（USB_CFG0）的批量输出超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKOUT）字段覆盖。

5.11.12 中断端点超高速端点伙伴描述符

表 5-22 给出了默认的中断端点超高速端点伙伴描述符值。

表 5-22: 超高速端点伙伴描述符（中断端点）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	06h	否	以字节为单位的描述符大小（6字节）
01h	bDescriptorType	1	30h	否	超高速端点伙伴描述符（0x30）
02h	bMaxBurst	1	00h	否	端点可发送或接收的作为突发一部分的最大数据包数-1。 注： 仅0到15（包括0和15）范围内的值有效。 即，0 = 1个数据包，15 = 16个数据包。 注： 对于类型控制的端点，该值应设置为0。
03h	bmAttributes	1	00h	否	保留并设置为0（根据USB 3.1 Gen 1规范）。
04h	wBytesPerInterval	2	0004h	否	此中断端点将在每个服务间隔内传输的总字节数。该字段仅对周期性端点有效。

注： 此描述符未基于OTP或EEPROM中存储的值进行初始化。

5.11.13 二进制设备对象存储描述符

二进制设备对象存储描述符基于OTP或EEPROM中存储的值进行初始化。表5-23给出了默认的二进制设备对象存储描述符值。

表 5-23: 二进制设备对象存储描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	05h	注 5-19	以字节为单位的描述符大小（5字节）
01h	bDescriptorType	1	0Fh	注 5-19	BOS 描述符（0x0F）
02h	wTotalLength	2	0016h	是	该描述符及其子描述符的总长度。 （22字节）
04h	bNumDeviceCaps	1	02h	是	此BOS中的设备能力描述符数。

注 5-19 OTP或EEPROM中指定的二进制设备对象存储描述符的描述符长度和描述符类型为“无关”，并且始终分别由硬件覆盖为0x05和0x0F。

5.11.14 USB 2.0扩展描述符

USB 2.0扩展描述符基于EEPROM中存储的值进行初始化。表5-24给出了默认的USB 2.0扩展描述符值。

表 5-24: USB 2.0扩展描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
00h	bLength	1	07h	注 5-20	以字节为单位的描述符大小（7字节）
01h	bDescriptorType	1	10h	注 5-20	设备能力描述符（0x10）
02h	bDevCapabilityType	1	02h	注 5-20	USB 2.0扩展能力（0x02）

表 5-24: USB 2.0 扩展描述符 (续)

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP 装载	说明																		
03h	bmAttributes	4	0006h	是	所支持设备级功能的编号的位图编码。位存储单元中的值1表示支持某个功能。值0表示不支持某个功能。编码如下： <table><tr><th>BIT</th><th>编码</th></tr><tr><td>31:16</td><td>保留（0）</td></tr><tr><td>15:12</td><td>建议的深度BESL 值。如果 bit[4] 为0，则系统软件应忽略该字段。</td></tr><tr><td>11:8</td><td>建议的基准BESL 值。如果 bit[3] 为0，则系统软件应忽略该字段。</td></tr><tr><td>4</td><td>建议的深度BESL 有效。</td></tr><tr><td>3</td><td>建议的基准BESL 有效。</td></tr><tr><td>2</td><td>支持BESL和备用HIRD定义。该位为1时，LPM位必须设置为1。</td></tr><tr><td>1</td><td>（LPM）注5-21 该位存储单元中的值1表示该设备支持链路电源管理协议。超高速设备应将该位置1。</td></tr><tr><td>0</td><td>保留（0）</td></tr></table>	BIT	编码	31:16	保留（0）	15:12	建议的深度BESL 值。如果 bit[4] 为0，则系统软件应忽略该字段。	11:8	建议的基准BESL 值。如果 bit[3] 为0，则系统软件应忽略该字段。	4	建议的深度BESL 有效。	3	建议的基准BESL 有效。	2	支持BESL和备用HIRD定义。该位为1时，LPM位必须设置为1。	1	（LPM） 注5-21 该位存储单元中的值1表示该设备支持链路电源管理协议。超高速设备应将该位置1。	0	保留（0）
BIT	编码																						
31:16	保留（0）																						
15:12	建议的深度BESL 值。如果 bit[4] 为0，则系统软件应忽略该字段。																						
11:8	建议的基准BESL 值。如果 bit[3] 为0，则系统软件应忽略该字段。																						
4	建议的深度BESL 有效。																						
3	建议的基准BESL 有效。																						
2	支持BESL和备用HIRD定义。该位为1时，LPM位必须设置为1。																						
1	（LPM） 注5-21 该位存储单元中的值1表示该设备支持链路电源管理协议。超高速设备应将该位置1。																						
0	保留（0）																						

注 5-20 OTP或EEPROM中指定的USB 2.0扩展描述符的描述符长度、描述符类型和设备能力类型为“无关”，并且始终分别由硬件覆盖为0x07、0x10和0x02。

注 5-21 该位的值必须与OTP或EEPROM（如果存在）的配置标志0所包含的LPM能力（CFG0_LPM_CAPABLE）标志值相匹配。如果位值不匹配，则可能会导致意外结果和不当操作。

5.11.15 超高速USB设备能力描述符

超高速USB设备能力描述符基于OTP或EEPROM中存储的值进行初始化。表5-25给出了默认的超高速USB设备能力描述符值。

表 5-25: 超高速USB设备能力描述符

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP 装载	说明												
00h	bLength	1	0Ah	注 5-22	以字节为单位的描述符大小（10 字节）												
01h	bDescriptorType	1	10h	注 5-22	设备能力描述符（0x10）												
02h	bDevCapabilityType	1	03h	注 5-22	超高速 USB 设备能力（0x03）												
03h	bmAttributes	1	00h	是	所支持设备级功能的编号的位图编码。位存储单元中的值 1 表示支持某个功能。值 0 表示不支持某个功能。编码如下： <table><tr><th>BIT</th><th>编码</th></tr><tr><td>7:2</td><td>保留（0）</td></tr><tr><td>1</td><td>LTM 能力。 该位存储单元中的值 1 表示该设备能够生成延时容忍报文。</td></tr><tr><td>0</td><td>保留（0）</td></tr></table>	BIT	编码	7:2	保留（0）	1	LTM 能力。 该位存储单元中的值 1 表示该设备能够生成延时容忍报文。	0	保留（0）				
BIT	编码																
7:2	保留（0）																
1	LTM 能力。 该位存储单元中的值 1 表示该设备能够生成延时容忍报文。																
0	保留（0）																
04h	wSpeedsSupported	2	000Eh	是	工作在超高速模式下时，该设备所支持的速度的位图编码。 <table><tr><th>BIT</th><th>编码</th></tr><tr><td>15:4</td><td>保留（0）</td></tr><tr><td>3</td><td>1 = 设备支持工作在 5 Gbps 条件下。</td></tr><tr><td>2</td><td>1 = 设备支持高速 USB。</td></tr><tr><td>1</td><td>1 = 设备支持全速 USB。</td></tr><tr><td>0</td><td>1 = 设备支持低速 USB。</td></tr></table>	BIT	编码	15:4	保留（0）	3	1 = 设备支持工作在 5 Gbps 条件下。	2	1 = 设备支持高速 USB。	1	1 = 设备支持全速 USB。	0	1 = 设备支持低速 USB。
BIT	编码																
15:4	保留（0）																
3	1 = 设备支持工作在 5 Gbps 条件下。																
2	1 = 设备支持高速 USB。																
1	1 = 设备支持全速 USB。																
0	1 = 设备支持低速 USB。																

表 5-25: 超高速USB 设备能力描述符（续）

偏移量	字段	大小 (字节)	默认值	从EEPROM/ OTP装载	说明
06h	bFunctionalitySupport	1	01h	是	用户使用设备所支持的所有功能时的最低速度。 0 = 低速 1 = 全速 2 = 高速 3 = 5 Gbps 4-255 = 保留
07h	bU1DevExitLat	1	0Ah	是	U1 设备退出延时 从U1转换到U0时的最差延时（假设延时仅受设备限制，而不受设备的链路伙伴限制）。该字段仅适用于与单个端口相关的退出延时，不适用于整个集线器（即，从下行端口到上行端口）的总延时。 00h = 0 01h = 小于 1 μ s 02h = 小于 2 μ s 03h = 小于 3 μ s = 09h = 小于 9 μ s 0Ah = 小于 10 μ s 0Bh - FFh = 保留
08h	wU2DevExitLat	2	05DCh	是	U2 设备退出延时 从U2转换到U0时的最差延时（假设延时仅受设备限制，而不受设备的链路伙伴限制）。适用于某个设备上的所有端口。 0000h = 0 0001h = 小于 1 μ s 0002h = 小于 2 μ s 0003h = 小于 3 μ s = 07FFh = 小于 2047 μ s 0800h - FFFFh = 保留

注 5-22 OTP或EEPROM中指定的超高速USB设备能力描述符的描述符长度、描述符类型和设备能力类型为“无关”，并且始终分别由硬件覆盖为0x0A、0x10和0x03。

6.0 FIFO控制器（FCT）

FIFO控制器使用内部RAM来缓冲RX和TX通信。来自URX的批量输出数据包直接存储在FCT TX FIFO中。FCT负责从USB数据包数据中提取以太网帧并将帧传送到MAC。

接收到的以太网帧存储在FCT RX FIFO中并且成为批量输入数据包的基础。FCT以块的形式（通常，大小为1024、512或64字节）将存储的数据传送到UTX，具体取决于当前USB工作速度。

6.1 RX路径（以太网至USB）

12 KB RX FIFO缓冲从RFE接收到的以太网帧。UTX从FCT提取这些帧以形成USB批量输入数据包。主机软件最终将重组来自USB数据包的以太网帧。

FCT使用rx_wr_ptr和rx_wr_hd_ptr这两个指针来管理对RX FIFO的数据写操作。rx_wr_ptr用于将以太网帧数据写入到FIFO中。rx_wr_hd_ptr指向用于存放帧数据的第一个FIFO存储单元之前的两个存储单元。两个DWORD空间用于在完成帧接收后对RX命令A和RX命令B进行写操作。此外，每个以太网帧均包含RX命令C（位于包含帧数据的前两个字节的同一DWORD中）。命令字包括MAC、RFE和FCT提供的帧和状态的相关信息。

rx_rd_ptr用于从FIFO读取数据并将该数据传送给UTX。为支持回退，提供了rx_rd_hd_ptr，如第6.1.1节“RX错误检测”所述。从FIFO中成功读取以太网帧后，rx_rd_hd_ptr会前进以指向下一个帧的起始位置。图6-1显示了帧在FIFO中的存储方式以及指针的用途。

当RFE发出数据就绪信号时，RFE控制器会开始将RX数据包数据传送给FCT。当数据写入FIFO中时，FCT会更新RX FIFO指针。最后写入到FIFO中的信息为命令字。

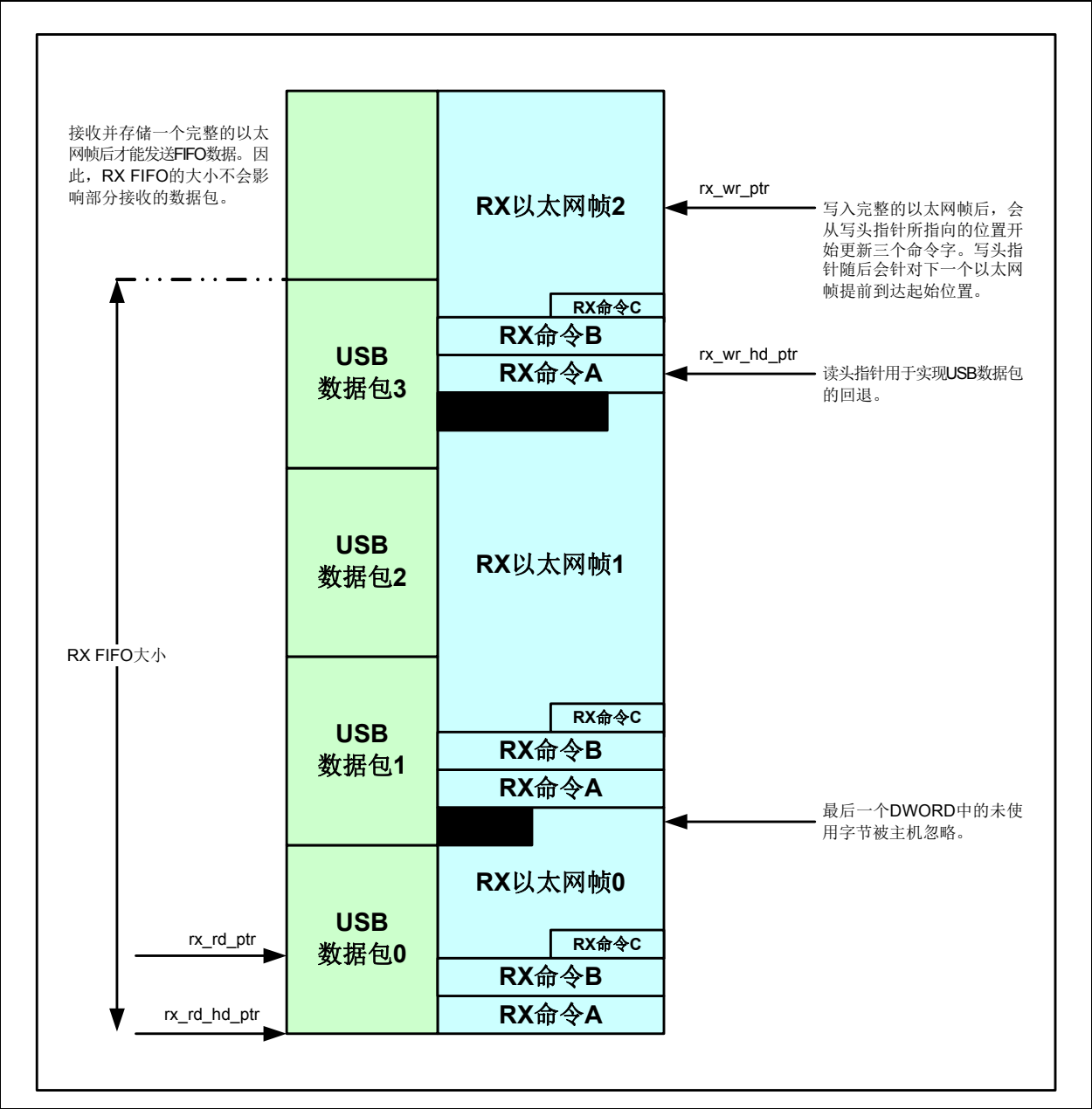
注： RX命令C还可用于按DWORD对齐以太网帧TCP、IP和其他协议报头。

RX FCT工作在存储和转发模式下。接收到的以太网帧对UTX不可见，直至完整的帧（包括命令字）写入到RX FIFO中。这是因为发生错误时，帧可能必须通过回退（指针调整）进行移除。在接收帧时检测到FIFO溢出条件就属于这种情况。FCT可配置为通过使用回退操作丢弃错误帧和过滤出的帧。FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的存储不良帧位可使能/禁止自动丢弃错误帧和过滤出的帧。有关可能会导致FCT执行回退操作的错误的更多详细信息，请参见第6.1.1节“RX错误检测”（第51页）。

FCT为UTX指示RX FIFO中有多少数据。该信息反映在FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）中。此外，还可使用内部信号通知UTX至少已接收一个完整的帧。

RX FIFO溢出条件可通过RX数据FIFO溢出中断（RDFO_INT）指示。发生溢出时，FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT RX溢出位也会置为有效。

图6-1： RX FIFO 存储



6.1.1 RX 错误检测

FCT可配置为在出现某些错误条件时丢弃以太网帧。FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的存储不良帧位的设置用于确定保留还是丢弃帧。错误条件在RX命令A中指示。有关器件所跟踪的错误条件的更多信息，请参见表5-9“统计信息计数器定义”（第23页）。

注： 具有校验和错误（IP/TCP/UDP）的帧的处置不受存储不良帧影响。这些帧始终会传送给主机控制器。

FCT在检测到FIFO溢出条件时也会丢弃帧。如果在接收帧时出现FIFO已满条件，则会出现上述情况。FCT还会保存FIFO溢出条件出现的次数。

可通过回退接收到的帧丢弃以太网帧。可通过将rx_wr_ptr设置为与rx_wr_hd_ptr相等实现写回退。类似地，可通过将rx_rd_ptr设置为与rx_rd_hd_ptr相等来实现读回退。

对于因溢出而丢弃帧的情况，FCT会忽略帧的其余部分。在接收到下一个帧之前，FCT不会再次开始写入到RX FIFO中。在读方向上，FCT还支持针对UTX回退。USB批量输出数据包未被主机成功接收，需要重新发送时，需要该操作。

6.1.2 RX 命令格式

接收到的每个以太网帧都连有命令字，这些命令字提供有关帧的信息。表6-1，“RX命令A”、表6-2，“RX命令B”和表6-3，“RX命令C”定义命令字的内容。

RX命令A包含帧长，并且具有与该帧相关的不同状态位。RX命令B提供原始第3层校验和（如果使能）以及VLAN标记（如果适用）。原始校验和可用于协助验证不受支持的第3层协议中的校验和。RX命令C提供唤醒支持所需的更多信息。

表6-1: RX命令A

BIT	符号	说明
31	ICE	IP 校验和错误 该位置 1 时表示在 IP 校验和中检测到错误。 注： 该字段不适用于 IPv6 数据包。
30	TCE	TCP/UDP/ICMP/IGMP 校验和错误 该位置 1 时表示在 TCP、UDP、ICMP 或 IGMP 校验和中检测到错误。
29	IPV	IP 版本 置 1 时表示帧包含 IPv6 数据包。否则，帧包含 IPv4 数据包。 注： 如果协议 ID 设置为 00b，则该字段无效。
28:27	PID	协议 ID 指示已接收数据包的 L3/L4 协议。 00b —— 无 IP 01b —— TCP 和 IP 10b —— UDP 和 IP 11b —— IP 注： 11b 应用于 ICMP 和 IGMP 数据包。
26	PFF	已通过理想过滤器 该位置 1 时表示帧已通过 MAC 目标地址的理想过滤器匹配。如果该位没有置 1，则帧会因哈希过滤器而通过，需要由主机进一步分析。
25	BAM	广播帧 该位置 1 时表示已接收帧具有广播地址。 注： 如果目标 MAC 地址为 0xFFFF_FFFF_FFFF，则地址为广播地址。

表6-1: RX命令A (续)

BIT	符号	说明
24	MAM	多播帧 该位置1时表示已接收帧具有多播地址。 注: 如果目标MAC地址最高有效字节的最低有效位为1b, 则地址为多播地址。对于广播地址, 该位不会置1。
23	FVTG	帧带有VLAN标记 该位置1时表示已从帧中提取出VLAN标记。此标记存储在RX命令B的VLAN标记字段中。
22	RED	检测到接收错误 该位置1时表示已在接收到的帧中发现错误。以下一个或多个字段将置1: FCS、ALN、RXE、LONG、RUNT、RWT、ICE和TCE。
21	RWT	接收看门狗定时器到期 该位置1时, 指示接收到的帧长于11,264字节且已被MAC截断。
20	RUNT	短/过短帧 该位置1时表示帧在冲突窗口(64字节)前提前终止。只有在FIFO控制器RX FIFO控制寄存器(FCT_RX_CTL)的存储不良帧位置1时, 过短帧才会传送给主机。 接收到短帧时, 该位也会置1。
19	LONG	帧过长 该位置1时表示帧长超出MAC接收寄存器(MAC_RX)的最大帧大小(MAX_SIZE)字段中所指定的大小。这仅是帧过长指示位, 不会截断帧的接收过程。
18	RXE	RX错误 该位置1时表示在帧接收过程中检测到接收错误(内部PHY RX错误信号置为有效)。
17	ALN	对齐错误 该位置1时表示帧包含8位的非整数倍, 并且帧具有FCS错误。 注: 仅对于10/100模式有效。
16	FCS	FCS错误 该位置1时表示检测到FCS错误。在接收帧期间, 如果内部PHY RX错误信号置为有效, 则该位也会置1, 即使FCS可能正确, 亦如此。如果接收到的帧过短或接收看门狗定时器到期, 则该位无效。
15	UAM	单播帧 该位置1时表示已接收帧具有单播地址。
14	ICSM	忽略TCP/UDP/ICMP/IGMP校验和 该位置1时表示硬件无法为数据包计算UDP、TCP、ICMP或IGMP校验和。这表示TCE值为“无关”。
13:0	LEN	帧长 相应的已接收帧的大小(单位为字节)。从网络中接收到的帧的大小。 注: 如果MAC接收寄存器(MAC_RX)的FCS移除位已使能, 则该值会以四字节递减。

表6-2: RX命令B

BIT	符号	说明
31:16	CSUM	L3原始校验和 该字段包含为L3数据包的帧计算的校验和。
15:0	VTAG	VLAN标记 帧带有VLAN标记位置1时，该字段将包含帧的VLAN标记。否则，不会定义该字段的内容。 [15:13] —— PRI [12] —— CFI [11:0] —— VID

表6-3: RX命令C

BIT	符号	说明
15	WAKE	已接收到唤醒帧 该字段置1时表示相应的帧被标识为唤醒帧，将通过USB实现远程唤醒。只有使用SUSPEND3并且存储唤醒帧（STORE_WAKE）置1时，该位才有意义。
14	RFE_FAIL	RFE过滤失败 该字段置1时表示接收到的唤醒帧未通过RFE过滤规则。 只有在始终传送唤醒帧（PASS_WKP）和存储唤醒帧（STORE_WAKE）均置1并且设备处于SUSPEND3下时，该位才有意义。 注： 如果已接收到唤醒帧未置1，则该位始终不应置1。不会出现非唤醒帧RFE过滤失败但仍被传送给主机的情况，因为这些帧已被FCT RX FIFO丢弃。
13:0	-	保留

应用注意事项： 可能会出现已接收的唤醒帧引起 USB 远程唤醒但未通过在 RFE 中编程的过滤规则的情况。为了在无需使用系统软件的情况下对已接收的唤醒帧实施RFE过滤规则，提供了RFE过滤失败位。这可用作丢弃帧的附加条件，例如RX命令A中的ICE或TCE。

应用注意事项： 由于器件相对于已接收数据帧的接收过程暂停时存在相关的竞争条件，因此 FIFO 中可能存在位于唤醒帧之前的帧。可能会出现最坏的情况为：RX FIFO被数据帧填满，并且因FIFO溢出错误而丢弃唤醒帧。

6.1.3 清除RX FIFO

器件允许主机清除FCT RX FIFO的全部内容。激活清除时，RX FIFO的读写指针会返回其复位状态。
在清除RX FIFO之前，器件的接收器必须停止，如第6.1.3.1节所述。确认接收器完成停止后，FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT RX使能会清零以停止RX FIFO操作。FCT RX禁止位和RX禁止中断（RX_DIS_INT）

（如果使能）会在RX FIFO硬件完成禁止过程后置为有效。随后，FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT RX复位位可置1，以启动清除操作。完成清除操作后，该位由硬件清零。

注： RX禁止中断（RX_DIS_INT）的状态将保持至FCT RX禁止状态位清零。MAC接收寄存器（MAC_RX）的接收器禁止（RXD）状态位也必须清零以使RX_DIS_INT置为无效。RX禁止中断（RX_DIS_INT）在中断状态寄存器（INT_STS）中置1并且还可通过中断端点对主机可见。

清除RX FIFO后，接收器可重启，如第6.1.3.1节所述。随后可通过将FCT RX使能位置为有效来重启RX FIFO操作。

6.1.3.1 停止和启动接收器

要停止接收器，主机必须将MAC接收寄存器（MAC_RX）的接收器使能（RXEN）位清零。接收器暂停时，接收器禁止（RXD）位和RX禁止中断（RX_DIS_INT）（如果使能）将置为有效。停止后，主机软件应立即清除RX FIFO。主机必须通过将接收器使能（RXEN）位置1重新使能接收器。

注： RX禁止中断（RX_DIS_INT）的状态将保持至接收器禁止（RXD）状态位清零。FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT RX禁止状态位也必须清零以使RX_DIS_INT置为无效。RX禁止中断（RX_DIS_INT）在中断状态寄存器（INT_STS）中置1并且还可通过中断端点可见。

6.1.3.2 流控制

FCT支持802.3流控制。FCT可触发MAC基于可编程FIFO阈值来发送暂停帧。

FCT为MAC提供流控制开启和流控制关闭信号。这些信号基于RX FIFO中存储的数据量以及FCT流控制阈值寄存器（FCT_FLOW）的内容置为有效。

如果FIFO数据量超出FCT流控制阈值寄存器（FCT_FLOW）的流控制开启阈值字段所指定的值，内部流控制开启信号将置为有效。随后MAC会（根据流控制寄存器（FLOW）的TX流控制使能（TX_FCEN）的设置）发送暂停帧以指示其链路伙伴暂停发送。

在之后的某个时间点，FIFO数据量会降至FCT流控制阈值寄存器（FCT_FLOW）的流控制关闭阈值字段所指定的值以下。这反过来会使MAC的内部流控制关闭信号置为有效。MAC随后会（根据TX_FCEN的设置）发送暂停帧（值为零）。接收到暂停帧后，链路伙伴将恢复发送。

应用注意事项： 为避免在使用巨型帧和流控制时RX FIFO中发生丢弃帧的情况，最大帧大小应限制为4 KB或更小值。假设流控制阈值设置为4 KB。接收到前4 KB帧时会触发暂停帧的发送。不过，如果此时TX路径正处于发送4 KB数据包的过程中，则暂停帧会被阻止。发送器发送其巨型帧时，可能会在伙伴处理暂停帧之前接收到第二个超长帧，后跟第三个帧。较大的巨型帧会导致帧丢弃，在这种极端情况下，需要通过较高层协议重新发送。

6.2 TX路径（USB至以太网）

12 KB TX FIFO会对URX接收到的USB批量输出数据包进行缓冲。FCT负责提取嵌入在USB批量输出数据包中的以太网帧并将其传送至MAC。以太网帧由主机软件拆分到多个USB数据包中。

FCT从URX接收有效USB批量输出数据包，并将其写入TX FIFO中。FCT的写侧不会对USB数据包数据执行任何处理。无需在写侧对这些数据包进行回退，因为URX管理自己的缓冲RAM（即，URX FIFO），会在批量输出数据包出错并需

要由主机重新发送时执行回退。FCT将以网帧写入到FCT TX FIFO RAM中时，会在TX命令字之前加一个DWORD以进行内部处理，其中包含以太网帧的长度。

FCT TX FIFO的读侧负责提取以太网帧。

以太网帧可能被拆分到多个USB缓冲区中，如图6-2所示，该图显示了帧在URX FIFO中的存储方式。图6-3所示为以太网帧从URX FIFO中读取并组合后，在FCT TX FIFO中的存储方式。

应用注意事项： 如果存在待处理的IN事务，软件不应尝试清除FCT TX FIFO。

图6-2: URX FIFO RAM

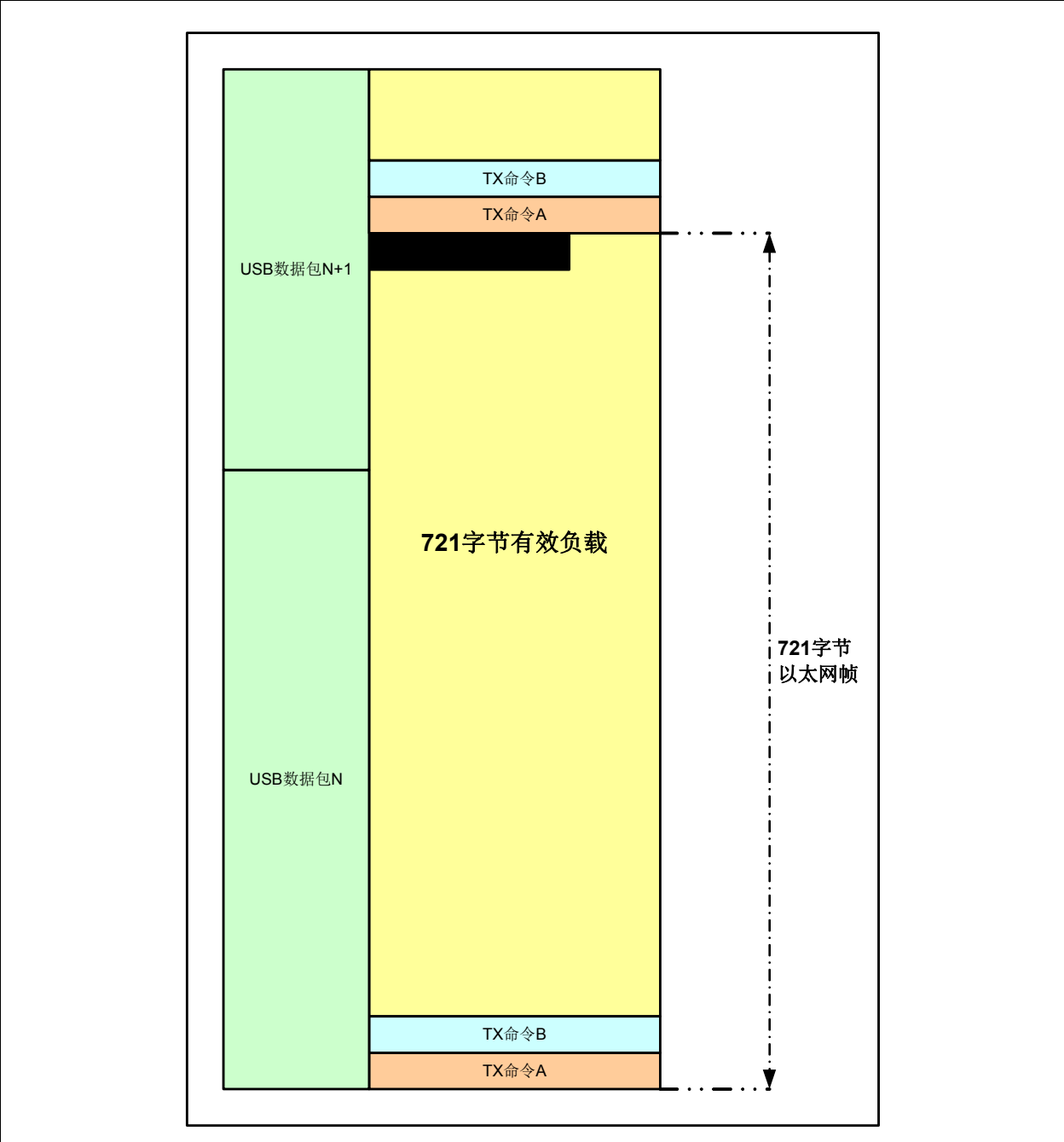
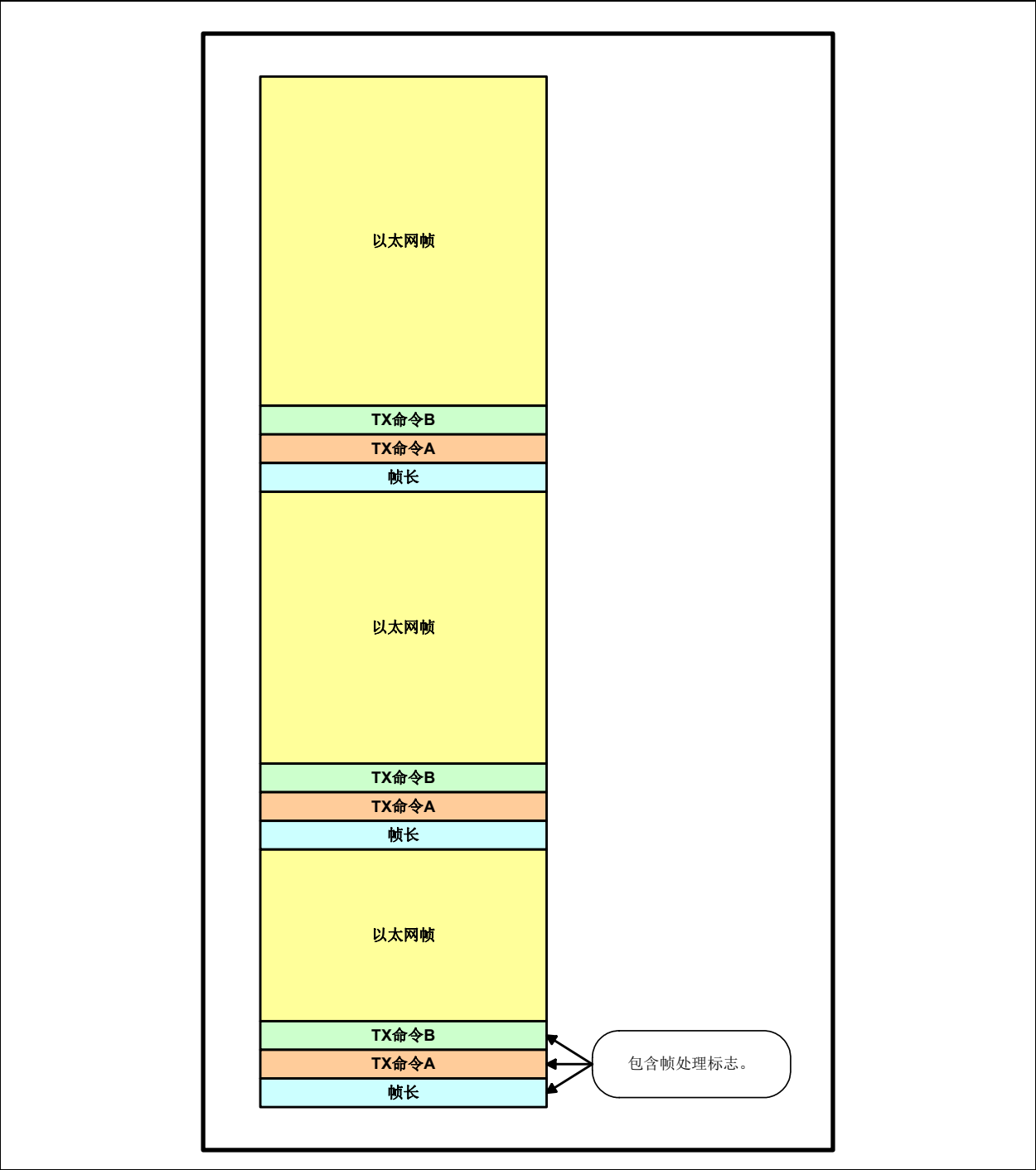


图6-3: FCT TX FIFO RAM



6.2.1 TX命令格式

每个缓冲区都以两个TX命令DWORD **TX命令A**和**TX命令B**开始，这些内容位于要发送的数据前面。TX命令指示FCT对相关缓冲区进行处理。

TX命令A和**TX命令B**的格式分别如表6-4和表6-5所示。

TX命令A包含帧长以及有关指示必须如何处理帧的信息。**TX命令B**提供VLAN标记和最大分段大小。要将VLAN ID插入到帧中时需要前者。指定大量发送卸载时需使用后者。有关这些功能的更多详细信息，请参见第6.2.5节“VLAN支持”（第60页）和第6.2.8节“大量发送卸载（LSO）”（第62页）。

表6-4: TX命令A

BIT	符号	说明
31:30	RESERVED	保留
29	IGE	IGMP校验和卸载使能 置1时，将计算IGMP校验和。 注： 如果LSO已使能，则该位无任何意义。
28	ICE	ICMP/ICMPV6校验和卸载使能 置1时，将计算ICMP（IPV4）/ICMPV6（IPV6）校验和。 注： 如果LSO已使能，则该位无任何意义。
27	LSO	大量发送卸载使能 该位置1时将使能TCP大量发送卸载。TCP数据包将被拆分为多个大小不超过 最大分段大小 所指定值的块。
26	IPE	IP校验和卸载使能 置1时，将计算IP校验和。 注： 如果LSO已使能，则该位无任何意义。
25	TPE	TCP/UDP校验和卸载使能 置1时，将计算TCP/UDP。 注： 如果LSO已使能，则该位无任何意义。
24	IVTG	插入VLAN标记 该位置1时将指示FCT将VLAN标记插入到帧中。
23	RVTG	更换VLAN标记 只有在TX帧具有预先存在的VLAN标记并且IVTG位置1时，该位才适用。 该位置1时将导致帧中存在的VLAN被 VLAN标记 覆盖。否则，应将另一个标记插入到源地址和预存在标记之间。
22	FCS	插入FCS和填充 置1时，将为帧生成和插入FCS。如果帧小于64字节，则MAC会插入填充内容。 如果该位没有置1，则MAC始终不会插入任何填充内容并且会假设帧具有FCS。 注： 如果该位清零，则使能校验和卸载或VLAN插入无效。进行上述操作会导致帧出错，至少有一个错误FCS。 注： 始终用零进行填充。
21:20	RESERVED	保留

表6-4: TX命令A（续）

BIT	符号	说明
19:0	LEN	帧长[19:0] 该字段指示要发送的帧的大小。 注: 如果该命令字中的 插入FCS 和 填充 未置1，则最小发送帧长必须至少为32字节。如果在 插入FCS 和 填充 清零时，值小于该字段中指定的32字节，则会导致不当操作以及不可预测的结果。 注: 在LSO操作期间，该字段用于定义LSO数据包大小。

表6-5: TX命令B

BIT	符号	说明
31:30	RESERVED	保留
29:16	MSS	最大分段大小 LSO使能时，此14位字段用于指定从TX IP数据包中提取的TCP分段的最大大小。 注: 最大巨型帧大小为9 KB。 注: 该字段允许的最小值为8字节。
15:0	VTAG	VLAN标记 IVTG位置1时，VLAN标记将按照该字段的定义插入到帧中。 [15:13] —— PRI [12] —— CFI [11:0] —— VID

6.2.2 TX数据格式

TX数据段在TX命令B之后立即开始。TX数据一直直接至缓冲区末尾。缓冲区可在字节边界上结束。数据包末尾未使用的字节不会发送给MAC进行传输。

6.2.3 读取TX FIFO时的FCT操作

FCT会对缓冲区执行基本的健全性检查，确定其配置是否正确，如第6.2.4节“TX错误检测”（第60页）所述。相关错误指示TX路径丢失同步，这是一种灾难性错误，需要重新初始化TX路径。TX错误只能由主机软件错误引起。

从TX FIFO中提取以太网帧时，FCT会执行以下步骤：

- 移除帧长DWORD
- 移除TX命令A
- 移除TX命令B
- 基于TX命令A的缓冲区大小字段，FCT能够以数字方式确定缓冲区最后一个字中的任何未使用字节。将相应的这些DWORD传送至MAC时，FCT会相应地调整字节使能。
- FCT将通过边带通道向MAC发送其所需的TX命令A中的配置信息。

与写侧不同，TX FIFO的读侧支持回退。MAC的rewind_fr和release_fr信号向FCT指示对TX FIFO缓冲区执行的操作。因冲突而必须重新发送帧时，MAC会将rewind_fr信号置为有效。该信号置为有效时，FCT会将其内部读指针调整到缓冲区的开头，以便将帧重新发送至MAC。帧成功发送或冲突达到最大数目时，MAC会将release_fr信号置为有效。release_fr置为有效时，FCT将通过调整其内部指针清除TX FIFO的缓冲区。

错误通过发送器错误（TXE）标志进行报告，该标志可通过中断端点对主机可见并且还可在 [中断状态寄存器（INT_STS）](#) 中置1。

6.2.4 TX错误检测

以下错误条件指示TX路径丢失同步并会导致发送器错误（TXE）标志置为有效：

- [MSS](#) 小于8且 [LSO](#) 置为有效，或者 [MSS](#) 不为0且 [LSO](#) 未置为有效
- [LSO](#) 置为有效且检测到的模板报头大小大于256字节
- [TX命令A\[19:16\]](#) 不为0且 [LSO](#) 未置为有效
- [TX命令A\[15:0\]](#) 大于2FF7h且 [LSO](#) 未置为有效（因为还会向TX FIFO额外写入2个命令字）
- [TX命令A](#) 帧长[19:0] 字段小于32字节且 [插入FCS和填充](#) 未置为有效
- [TX命令A\[23\]](#) ([更换VLAN标记 \(RVTG\)](#)) = 1 且 [TX命令A\[24\]](#) ([插入VLAN标记 \(IVTG\)](#)) = 0
- [TX命令A\[31:30\]](#) 不为0（保留位）
- [TX命令A\[21:20\]](#) 不为0（保留位）
- [TX命令B\[31:30\]](#) 不为0（保留位）

注： FCT可配置为在检测到发送错误时停止批量输出管道。这可通过[硬件配置寄存器（HW_CFG）](#)的[停止批量输出管道禁止（SBP）](#)位实现。

注： TX错误属于灾难性条件，只能由主机软件错误引起。要从该条件中恢复，设备应复位。

6.2.5 VLAN支持

FCT支持在发送的帧中插入VLAN标记以及对其进行操作。FCT会在[TX命令A](#)的[插入VLAN标记](#)位置1时插入VLAN标记。在这种情况下，FCT会插入[TX命令B](#)中的[VLAN标记](#)字段所指定的标记。所使用类型字段的默认值为VLAN类型或8100h。可通过[VLAN类型寄存器（VLAN_TYPE）](#)指定其他VLAN类型。

还可指示FCT更换帧的VLAN标记。[TX命令A](#)中的[更换VLAN标记](#)位置1时会出现这种情况。在这种情况下，FCT会用[VLAN标记](#)字段指定的标记更换现有标记。

如果帧已带有标记，则FCT会在[插入VLAN标记](#)置1且[更换VLAN标记](#)清零时插入另一VLAN标记。将在源地址和原始VLAN标记之间插入新标记。

注： 如果帧没有预先存在的VLAN标记，则[更换VLAN标记](#)位没有任何意义。

注： VLAN的插入和更换在从FIFO中读取帧时发生。

6.2.6 FCS生成

当[TX命令A](#)中的[插入FCS和填充](#)位置1时，TX FCT应为发送的所有帧生成一个FCS。

6.2.7 发送校验和卸载

FCT 能够为发送的帧卸载 IP、ICMP/ICMPV6、IGMP、TCP 和 UDP 校验和的生成。卸载通过 [TX 命令 A](#) 的 [IP 校验和卸载使能](#) 和 [TCP/UDP 校验和卸载使能](#) 位使能。[表 6-6](#) 汇总了发送校验和卸载能力。

表 6-6: 校验和卸载能力汇总

数据包类型	IP 校验和能力	TCP/UDP 校验和能力	ICMP 校验和能力	IGMP 校验和能力
II 型以太网	是	是	是	是
SNAP 报头	是	是	是	是
单一 VLAN 标记	是	是	是	是
堆叠的 VLAN 标记	是	是	是	是
IPv4	是	是	是	是
IPv6	否	是	是	否
IP 片段	是	否	否	否
IP 选项	是	是	是	是
TCP 或 UDP 选项	是	是	不适用	不适用
L4 协议不是 TCP 或 UDP	是	否	不适用	不适用
具有 IP 选项下个报头的 IPv6 注 6-1	否	是	是	否
通过 IPv4 建立 IPv6 隧道	是 (IPv4)	是	是	否
通过 IPv4 建立 IPv4 隧道	否	否	否	否

注 6-1 不支持拆分。支持逐跳选项、目标选项和路由选项。

注: IPv6 无报头校验和。

有关实现校验和卸载的说明，请参见 [第 7.2 节“校验和卸载”](#)（[第 74 页](#)）。[第 7.2 节](#) 对接收校验和卸载情况进行了特别说明。不过，对于接收和发送卸载操作而言，校验和的伪报头格式以及范围都是相同的。

6.2.7.1 配置

为利用校验和卸载，主机软件执行以下步骤：

1. 主机软件从应用程序接收 IP 数据包。软件必须确定封装的是 TCP 数据包还是 UDP 数据包。
2. 驱动程序必须通过将 [TX 命令 A](#) 中的相应位置 1 来指示要卸载的校验和计算。对于 IP 校验和卸载，将 [IP 校验和卸载使能](#) 位置 1。对于 TCP 或 UDP 校验和卸载，将 [TCP/UDP 校验和卸载使能](#) 位置 1。要使能 ICMP 和 IGMP 校验和，分别将 [ICMP/ICMPV6 校验和卸载使能](#) 和 [IGMP 校验和卸载使能](#) 位置 1。

6.2.8 大量发送卸载 (LSO)

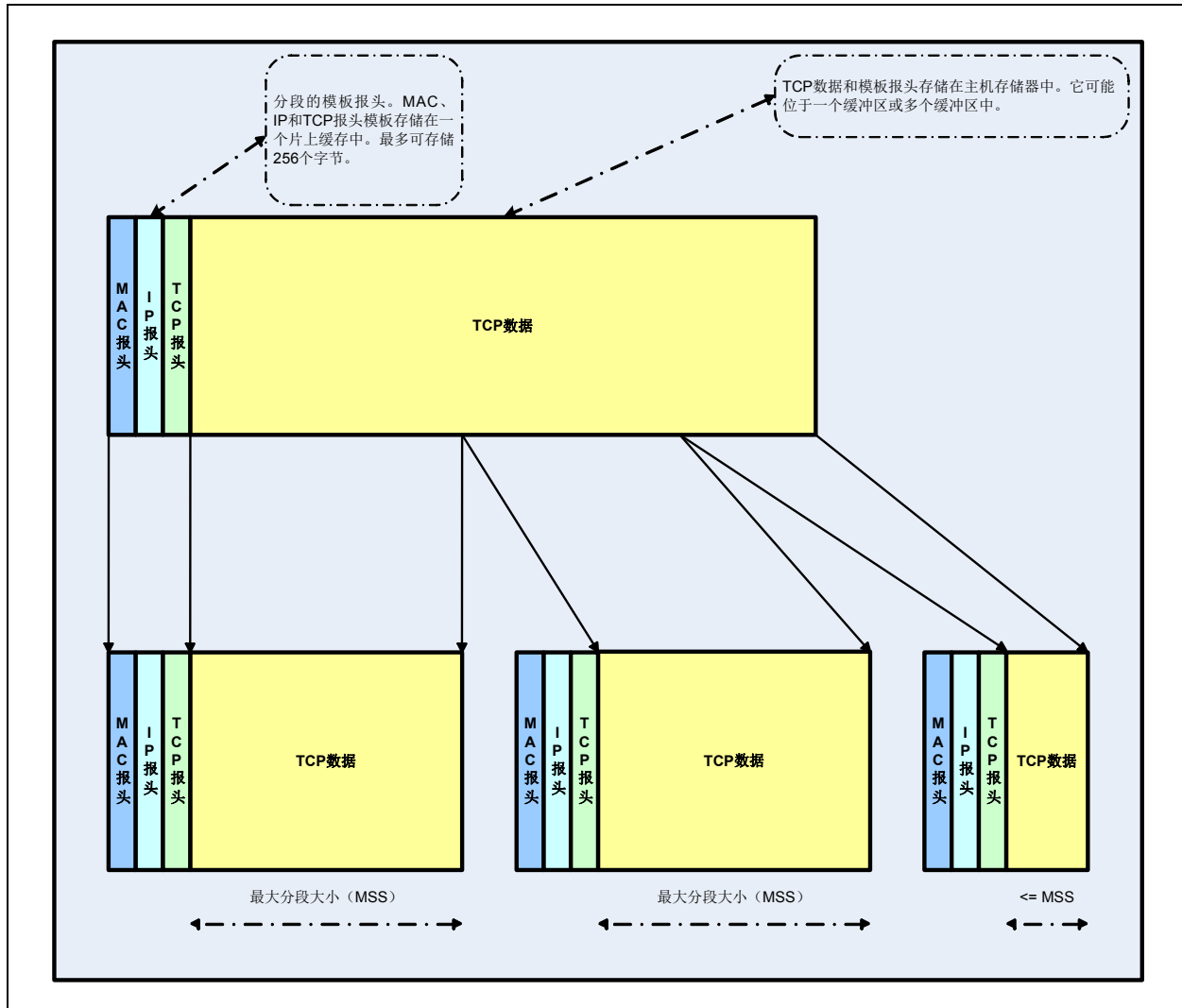
大量发送卸载 (Large Send Offload, LSO) 也称为 TCP 分段, 允许 TX FCT 将大型 TCP 数据包拆分为多个以太网帧。该功能大幅减轻了主机 CPU 资源的负荷。

将 **TX 命令 A** 的 **大量发送卸载使能** 位置为有效可在 FCT 中使能该功能。最终以以太网帧的大小由 **TX 命令 B** 的 **最大分段大小** 字段以及封装报头的大小确定。图 6-4 所示为 TCP 分段过程的高级视图。

TX FCT 执行以下操作:

- 将大型 TCP 数据包拆分为多个分段
- 创建以太网报头
- 创建 IP 报头
- 创建 TCP 报头
- 计算 IP 校验和 (仅限 IPv4)
- 计算 TCP 校验和

图 6-4: TCP 分段



存储在URX缓冲区RAM中的TCP有效负载的前面是模板报头。它们由以太网、IP和TCP报头组成。模板报头不得超过256字节。FCT会复制模板报头并将其存储在LSO模板报头RAM中。它们将用作所有后续分段的报头的基础。

LSO支持以下格式。

- 以太网802.3
- IEEE 802.1q VLAN
- II型以太网
- SNAP报头
- IPv4
- IPv6
- IP选项
- TCP选项
- 具有下个报头选项的IPv6
 - 支持逐跳
 - 支持目标
 - 支持路由
 - 不支持拆分

注： UDP数据包不支持LSO。

注： LSO不支持IP隧道。

6.2.8.1 配置

要使FCT为LSO进行准备，主机软件必须执行以下步骤。

注： 步骤1和2可通过主机操作系统实现，但为TX命令字预留空间除外。

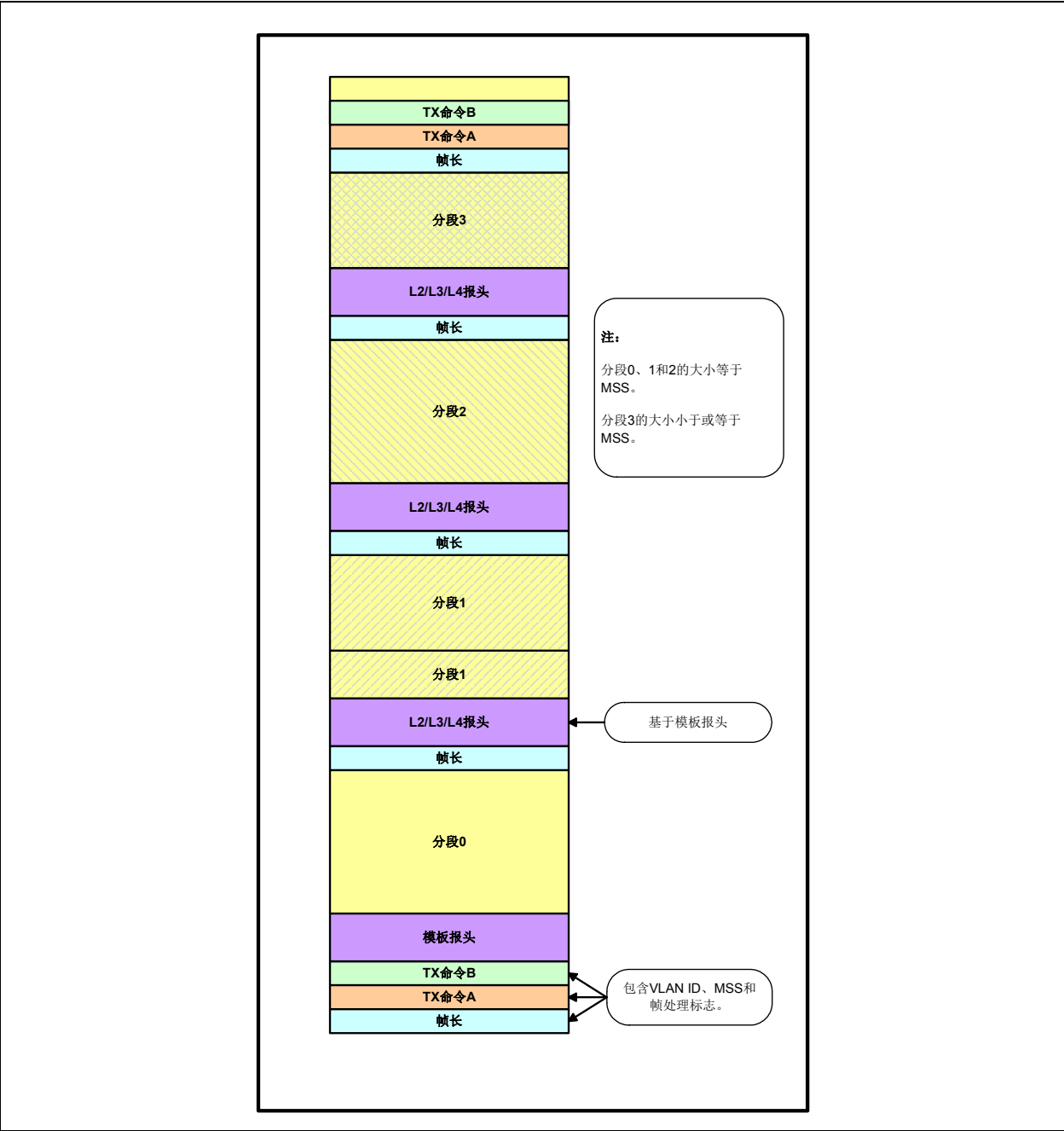
1. 协议栈从应用程序接收数据块并将其存储到自身的本地缓冲区中。本地缓冲区中预留了足够的空间来构建TX命令字和TCP有效负载前的模板报头。
2. 在本地缓冲区中，模板报头构建完成后将插入到TCP有效负载之前。软件必须确保模板报头满足以下要求：
 - IPv4 MF位未置1。
 - IPv4片段偏移量字段为0。
 - IPv4或IPv6数据包长度设置为0。
 - 相应地设置IPv4标识字段。
 - TCP序列号字段设置为标识TCP有效负载的第一个字节。
 - 针对分段的最后一个数据包相应地设置TCP FIN位。
 - 针对分段的最后一个数据包相应地设置TCP PSH位。
 - TCP标志URG、RST和SYN未置1。紧急指针设置为0。
3. 软件随后必须按照如下所述配置TX命令字以使能大量发送卸载：
 - 将TX命令A中的大量发送卸载使能位置1。
 - 设置TX命令A中的最大分段大小字段。MSS指示所封装数据包数据的大小。该值不包括以太网报头、IP报头或TCP报头。
 - 如果支持VLAN操作，则必须相应地设置TX命令B中的插入VLAN标记位、更换VLAN标记位和VLAN标记字段。
4. 软件通过USB接口将其本地缓冲区的内容发送给设备。后续数据可通过USB接口发送，具体取决于本地缓冲区的大小以及要从应用程序发送的数据的总大小。

6.2.8.2 处理

当FCT从URX缓冲区RAM中读出命令字时，如果发现TX命令A中的大量发送卸载使能位置为有效，则会认定已接收到LSO的帧。FCT会复制并存储模板报头。对于后续分段，将基于模板报头插入报头。此外，会为各个分段构建帧长字。除最后一个分段外，所有分段的长度均等于最大分段大小。

图6-5所示为使能LSO时帧数据在TX FIFO中的存储方式。数据包的总大小要求创建四个分段。最后一个分段的大小小于最大分段大小。

图6-5: LSO TX FIFO 帧存储



FCT负责针对LSO执行以下功能：

1. 计算IP校验和（IPv4）
2. 计算IP伪报头
3. 计算TCP校验和
4. 计算IP数据包长度
5. 计算IP识别字段（仅限IPv4）
6. 计算TCP序列号字段
7. 如果存在IP选项，则FCT会将其按原样复制到各个数据包中。同样地，TCP选项也会按原样复制到各个TCP数据包中。
8. 相应地设置TCP FIN和PSH位
9. VLAN标记处理
10. 请求MAC通过将其为相应帧构建的TX命令A中的插入FCS和填充置1为各个帧生成FCS。

如果存在SNAP报头，则FCT必须根据需要将802.3帧更新长度字段。

注： FCT会忽略IP MF标志、NF标志和片段偏移量字段。FCT会忽略TCP URG、RST和SYN标志。还会忽略TCP紧急指针。

以下各小节以每个分段为基础将FCT在创建帧报头时的作用进行了分解。

6.2.8.2.1 初始数据包生成

对于分段的第一个数据包，FCT将执行以下报头计算：

- IP长度 = 最大分段大小 + IP报头大小 + TCP报头大小
- 总帧长 = IP长度 + L2报头 + VLAN
- 以太网长度 = IP长度
- 计算IP校验和（IPv4）
- IP标识 = 在模板IP报头中编程的值
- 计算TCP校验和
- TCP序列号 = 在模板TCP报头中编程的值
- TCP FIN标志 = 0
- TCP PSH标志 = 0

6.2.8.2.2 中间数据包生成

对于分段的中间数据包，FCT将执行以下报头计算：

- IP长度 = 最大分段大小 + IP报头大小 + TCP报头大小
- 总帧长 = IP长度 + L2报头 + VLAN
- 以太网长度 = IP长度
- 计算IP校验和（IPv4）
- IP标识 = 从上一个IP数据包中的值递增
- 计算TCP校验和
- TCP序列号 = 上一个TCP报头的值 + 最大分段大小
- TCP FIN标志 = 0
- TCP PSH标志 = 0

6.2.8.2.3 最终数据包生成

对于分段的最后一个数据包，FCT将执行以下报头计算：

- 最后一个帧TCP有效负载长度 = TCP有效负载长度 - N*最大分段大小。（N表示之前发送的分段数。）
- IP长度 = 最后一个帧TCP有效负载长度 + IP报头大小 + TCP报头大小
- 总帧长 = IP长度 + L2报头 + VLAN
- 以太网长度 = IP长度

- 计算IP校验和（IPv4）
- IP标识 = 从上一个IP数据包中的值递增
- 计算TCP校验和
- TCP序列号 = 上一个TCP报头的值 + 最大分段大小
- TCP FIN标志设置为TCP模板报头中指定的值
- TCP PSH标志设置为TCP模板报头中指定的值

6.2.9 清除TX FIFO

器件允许主机清除FCT TX FIFO的全部内容。激活清除时，TX FIFO的内部读写指针会恢复其复位状态。

在清除TX FIFO之前，器件的发送器必须停止，如第6.2.10节所述。确认发送器停止完成后，FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT TX使能位会清零以停止TX FIFO操作。FCT TX禁止位和TX禁止中断（TX_DIS_INT）（如果已使能）会在TX FIFO硬件完成禁止过程后置为有效。之后，FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）的FCT TX复位位置1，以启动清除操作。完成清除操作后，该位由硬件清零。

注： TX禁止中断（TX_DIS_INT）的状态将一直保持至MAC发送寄存器（MAC_TX）的FCT TX禁止状态位和发送器禁止（TXD）状态位清零。

清除TX FIFO后，发送器可重启，如第6.2.10节所述。随后，可通过将FCT TX使能位置为有效来重启TX FIFO操作。

应用注意事项： 如果批量输出端点中存在待处理的URB，则软件不应尝试清除TX FIFO。

6.2.10 停止和启动发送器

要停止发送器，主机必须执行以下步骤：

1. 通过软件将FIFO控制器TX FIFO控制寄存器（FCT_TX_CTL）的FCT TX使能位清零。
2. 通过软件轮询FIFO控制器TX FIFO控制寄存器（FCT_TX_CTL）的FCT TX禁止位，确认FCT TX已禁止。

注： MAC继续从FCT读取当前发送的帧，直至该帧完成传送。帧完成发送后，FCT TX禁止位将置为有效。

3. 将FIFO控制器TX FIFO控制寄存器（FCT_TX_CTL）的FCT TX禁止位置1。
4. 通过软件将MAC发送寄存器（MAC_TX）的发送器使能（TXEN）位清零，从而暂停MAC发送器。
5. 通过软件轮询MAC发送寄存器（MAC_TX）的发送器禁止（TXD）位，确认MAC发送器已禁止。
6. 将发送器禁止（TXD）状态位置1，指示MAC TX已暂停。

应用注意事项： 除了轮询FCT TX禁止和/或发送器禁止（TXD）之外，还可使用中断状态寄存器（INT_STS）的TX禁止中断（TX_DIS_INT）位。

应用注意事项： 将器件配置为半双工工作模式时，在FCT TX使能清零后、帧发送完成前可能会发生冲突。在这种情况下，MAC会将中止向FCT发送信号置为有效，相应帧应被FCT丢弃。

TX路径停止后，主机还可以清除TX FIFO，如第6.2.9节所述。主机可通过先将MAC发送寄存器（MAC_TX）的发送器使能（TXEN）位置1、再将FIFO控制器TX FIFO控制寄存器（FCT_TX_CTL）的FCT TX使能位置1来重新使能发送器。

如果TX FIFO中存在待处理的帧（即，未清除TX FIFO），则会用该数据恢复发送。

7.0 接收过滤引擎（RFE）

RFE从以太网MAC接收以太网帧、然后对这些帧进行处理，再将其传送给RX FCT。RFE负责过滤接收到的以太网帧、验证TCP/UDP/ICMP/IGMP和IP校验和以及移除VLAN标记。

从MAC接收到帧后，RFE将获取帧数据和状态信息。帧处理完成后，RFE会用从MAC获取的状态信息封装其状态，并以RX命令A、RX命令B和RX命令C的形式将该信息（以及帧数据）传送给FCT。

RFE使能时，可从帧中移除VLAN标记。VLAN标记的移除由接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能VLAN标记移除位控制。如果该位置1，则标记会被移除。如果该位清零，则RFE不会以任何方式修改帧。

注： 如果一个帧中存在多个VLAN标记，则RFE仅会移除第一个标记（与MAC源地址相邻）。

RFE通过第3层校验和提供RX命令B（如果已使能）和VLAN ID，而RX命令A和RX命令C包含帧的状态。

当RFE确定帧具有校验和错误时，它会将RX命令A的相应错误位置1以标识错误条件。

注： FCT不会对FCT RX FIFO中校验和验证失败的帧进行回退。

7.1 帧过滤

RFE通过处理以太网源地址、以太网目标地址和VLAN ID过滤以太网帧。

支持以下帧过滤选项：

- 全局单播（接收所有单播帧）
- 全局多播（接收所有多播帧）
- 广播过滤（丢弃所有广播帧）
- 理想地址过滤
- 哈希地址过滤
- VLAN过滤（无标记/VID）

7.1.1 理想地址过滤

RFE提供理想地址过滤。这表示帧过滤的第一级。有33个地址可用于实现此目的，这些地址存储在MAC地址理想过滤器寄存器（ADDR_FILT_x）中。每个条目均可配置为目标地址或源地址。表7-1所示为一个条目。

表7-1：理想地址条目格式

BIT	说明
49	地址有效 该位置1时，指示该条目包含有效数据并且用于理想过滤。
48	地址类型 该位置1时表示MAC地址代表MAC源地址。否则，该条目用于MAC目标地址。
47:0	MAC地址 该字段保存将通过RFE进行匹配的48位MAC地址。 MAC地址存储方案与RXADDRH和RXADDRL寄存器的地址存储方案匹配，请参见表15-4，“RX_ADDRH和RX_ADDRH字节顺序”。

目标地址过滤通过接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能目标地址理想过滤（DPF）位使能。源地址过滤通过使能源地址理想过滤（SPF）位使能。源地址和目标地址过滤均使能时，如果两个字段均不存在匹配，则会丢弃帧。在这种情况下，还可通过哈希过滤器实现目标地址匹配。

接收到帧后，RFE将在解析出目标地址和源地址之后比较表中的全部33个条目。过滤器通过MAC地址理想过滤器寄存器（ADDR_FILT_x）进行添加和更改。条目可在运行时更改。

7.1.2 哈希地址过滤

RFE支持MAC目标地址的非理想过滤。这允许地址过滤器的数量超出理想过滤器所提供的数量。

注： 哈希过滤器会导致误报。因此，主机必须验证目标地址。

默认情况下将为多播和单播目标地址使能哈希过滤。哈希过滤始终不适用于广播地址。接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能多播地址哈希过滤（MHF）和使能目标地址哈希过滤（DHF）位针对应的帧类型使能地址哈希过滤器。

RFE通过CRC-32计算基于目标地址计算哈希值。哈希结果用于为存储在VHF中的哈希地址过滤器表编索引。图7-3给出了VHF的布局以及其中的哈希地址过滤器表的位置。过滤器表的长度为16个DWORD，最多可存储512个条目。每个条目都是16 DWORD阵列中的一个位。

新帧开始时，CRC-32用值FFFFFFFFh进行初始化。之后，CRC-32将用目标地址的各个字节进行更新。

此时，使用以下算法更新CRC-32：

令：

- ^表示异或运算符。
- Data[7:0]表示要包含在校验和内的已接收数据字节。
- CRC[31:0]包含计算所得的CRC-32校验和。
- F0 ... F7表示中间结果，确定某个数据字节是CRC-32的一部分时会对其进行计算。

计算：

F0 = CRC[31] ^ Data[0]
F1 = CRC[30] ^ Data[1]
F2 = CRC[29] ^ Data[2]
F3 = CRC[28] ^ Data[3]

$$F4 = \text{CRC}[27] \wedge \text{Data}[4]$$

$$F5 = \text{CRC}[26] \wedge \text{Data}[5]$$

$$F6 = \text{CRC}[25] \wedge F0 \wedge \text{Data}[6]$$

$$F7 = \text{CRC}[24] \wedge F1 \wedge \text{Data}[7]$$

CRC-32的更新如下:

$$\text{CRC}[31] = \text{CRC}[23] \wedge F2$$

$$\text{CRC}[30] = \text{CRC}[22] \wedge F0 \wedge F3$$

$$\text{CRC}[29] = \text{CRC}[21] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F4$$

$$\text{CRC}[28] = \text{CRC}[20] \wedge F1 \wedge F2 \wedge F5$$

$$\text{CRC}[27] = \text{CRC}[19] \wedge F2 \wedge F3 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[26] = \text{CRC}[18] \wedge F3 \wedge F4 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[25] = \text{CRC}[17] \wedge F4 \wedge F5$$

$$\text{CRC}[24] = \text{CRC}[16] \wedge F5 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[23] = \text{CRC}[15] \wedge F0 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[22] = \text{CRC}[14] \wedge F1 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[21] = \text{CRC}[13] \wedge F2$$

$$\text{CRC}[20] = \text{CRC}[12] \wedge F3$$

$$\text{CRC}[19] = \text{CRC}[11] \wedge F0 \wedge F4$$

$$\text{CRC}[18] = \text{CRC}[10] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F5$$

$$\text{CRC}[17] = \text{CRC}[9] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F2 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[16] = \text{CRC}[8] \wedge F1 \wedge F2 \wedge F3 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[15] = \text{CRC}[7] \wedge F0 \wedge F2 \wedge F3 \wedge F4$$

$$\text{CRC}[14] = \text{CRC}[6] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F3 \wedge F4 \wedge F5$$

$$\text{CRC}[13] = \text{CRC}[5] \wedge F1 \wedge F2 \wedge F4 \wedge F5 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[12] = \text{CRC}[4] \wedge F0 \wedge F2 \wedge F3 \wedge F5 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[11] = \text{CRC}[3] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F3 \wedge F4 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[10] = \text{CRC}[2] \wedge F1 \wedge F2 \wedge F4 \wedge F5 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[9] = \text{CRC}[1] \wedge F0 \wedge F2 \wedge F3 \wedge F5 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[8] = \text{CRC}[0] \wedge F0 \wedge F1 \wedge F3 \wedge F4 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[7] = F0 \wedge F1 \wedge F2 \wedge F4 \wedge F5 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[6] = F1 \wedge F2 \wedge F3 \wedge F5 \wedge F6$$

$$\text{CRC}[5] = F2 \wedge F3 \wedge F4 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[4] = F3 \wedge F4 \wedge F5 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[3] = F4 \wedge F5 \wedge F6$$

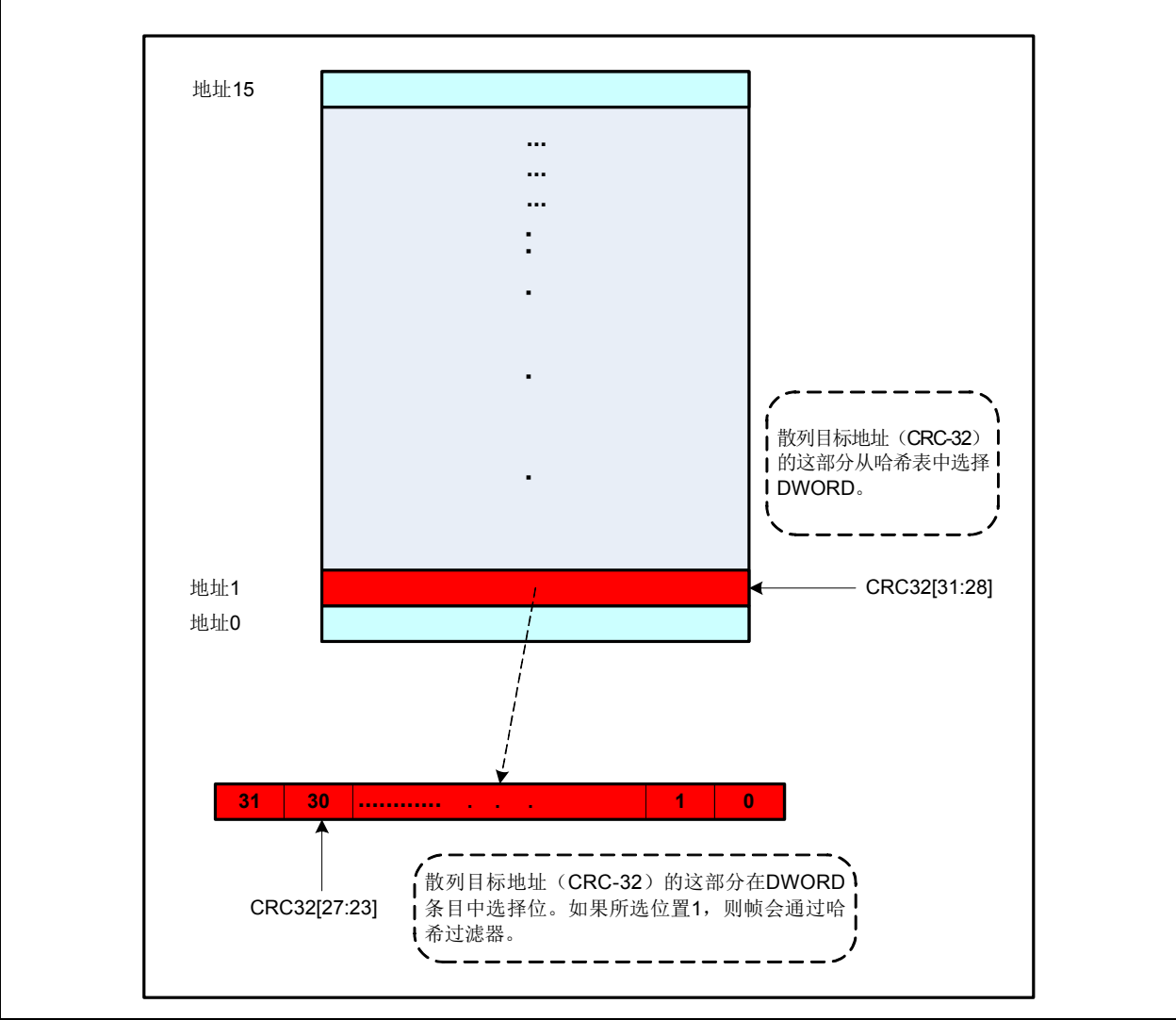
$$\text{CRC}[2] = F5 \wedge F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[1] = F6 \wedge F7$$

$$\text{CRC}[0] = F7$$

得到的CRC-32的高9位[31:23]由RFE提取。该值提供要检查的过滤器表中的位存储单元。如果相应位置为有效，则帧会通过哈希过滤器。Bit 31:28指向要使用的表中的DWORD，而bit 27:23则指示位条目。图7-1所示为此解码过程。

图7-1： 哈希过滤器解码



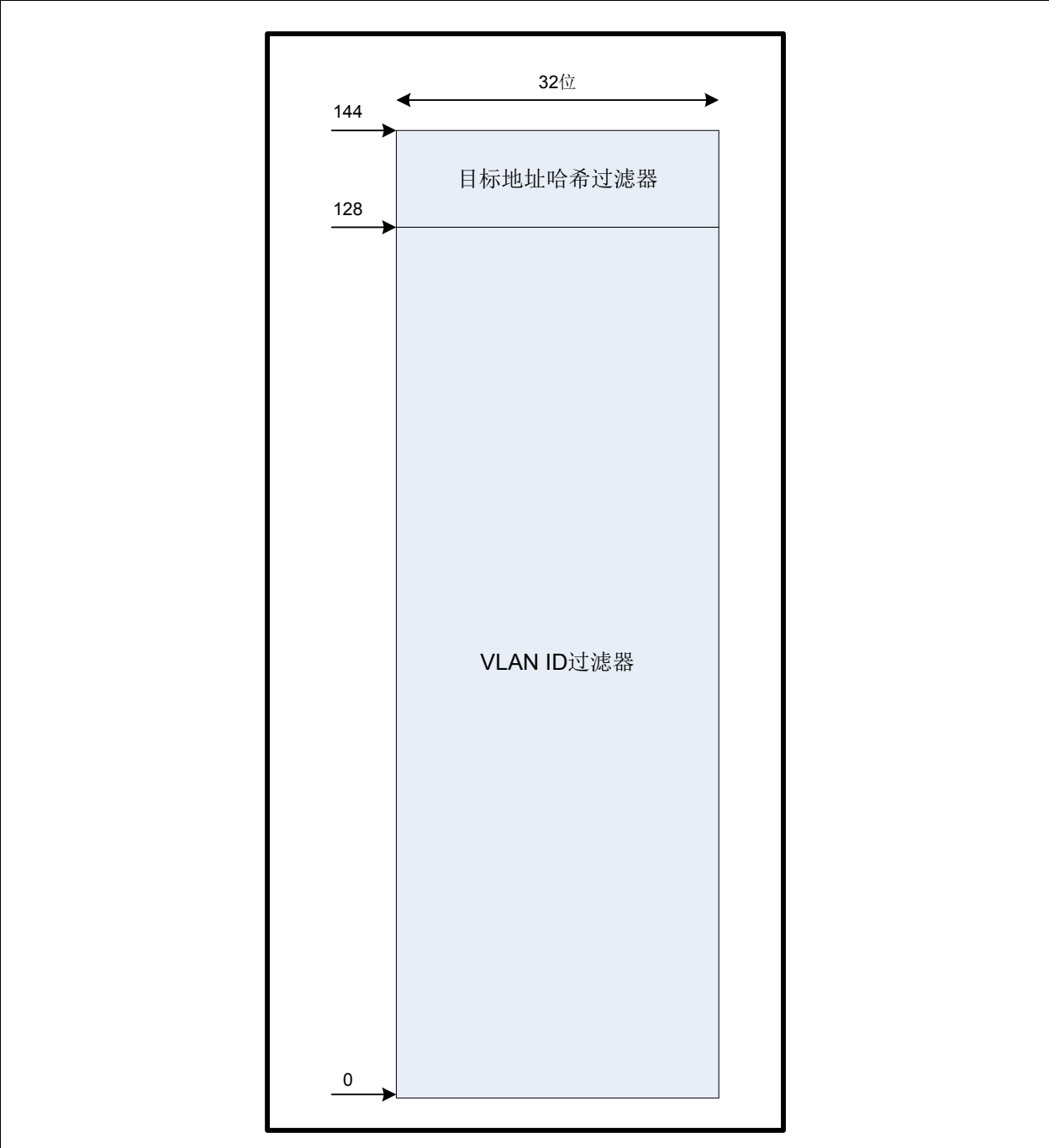
12位VID从VLAN标记中提取，在接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能VLAN过滤（VF）位置1时用于VLAN过滤。VID映射到VMF中包含的VLAN ID过滤器表中的某个位。图7-2所示为映射过程。如果相应位置1，则帧会通过VLAN过滤。如果使能过滤，并且VLAN ID过滤器表中不存在VID（映射的位清零），则帧会被丢弃。

[illegible]

7.1.4 VHF 构成

VHF RAM 包含执行 VLAN 过滤和基于哈希的目标地址过滤所需的表。图 7-2 给出了 VLAN 过滤器表和哈希过滤器表的存储单元。表的内容在 DWORD 边界进行寻址。

图 7-3: VHF RAM 布局



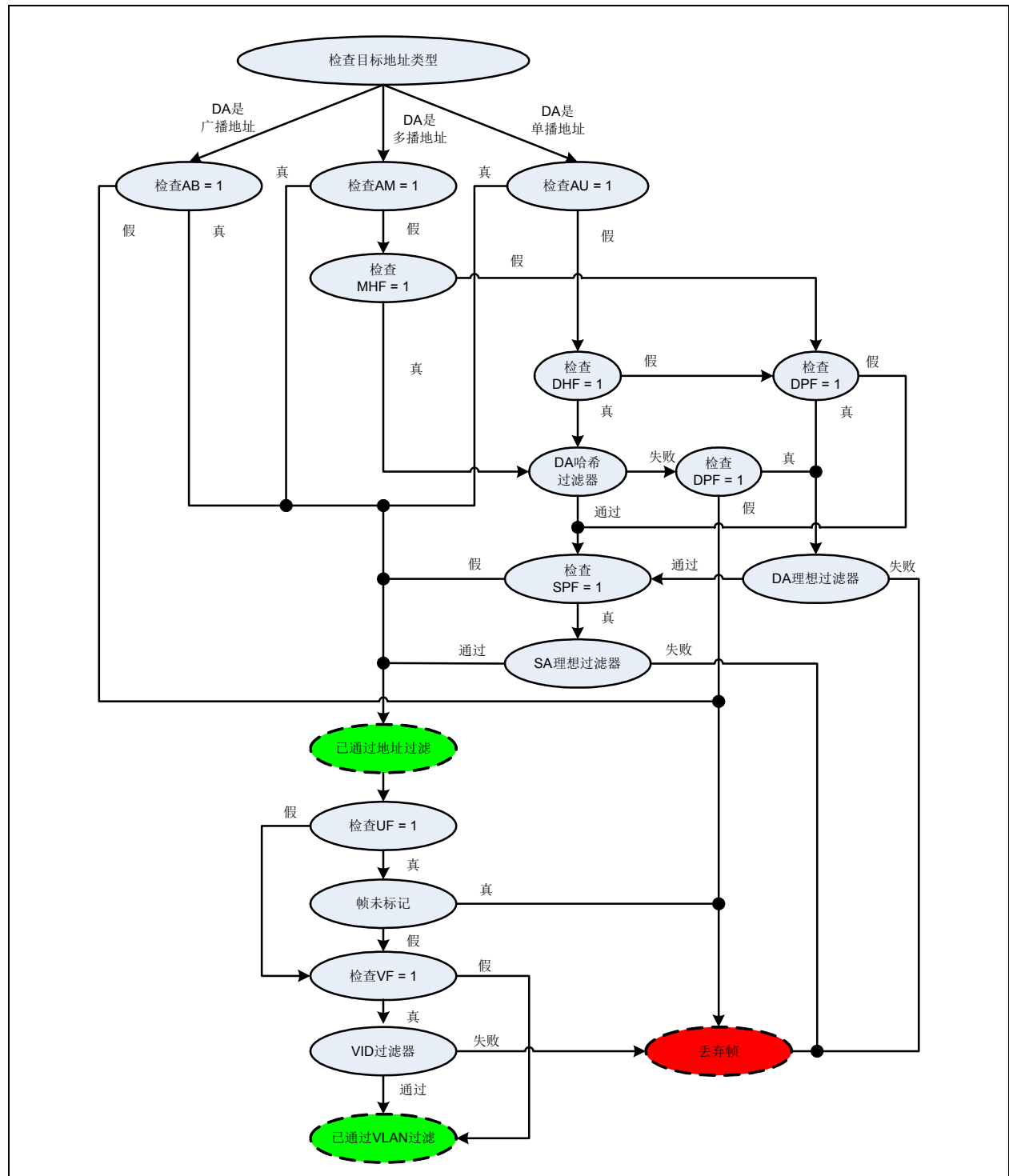
VHF 条目通过数据端口寄存器添加和更改。数据端口选择寄存器 (DP_SEL) 用于指定 VHF RAM。VHF 条目可在运行时更改。

发生复位事件后，RFE 会自动将 VHF 的内容初始化为 0h。在进行初始化时，对该 RAM 的数据端口访问将处于等待状态。

7.1.5 详细的过滤规则

图7-4所示为RFE所执行的准确过滤过程。

图7-4: 详细的过滤规则



7.2 校验和卸载

RFE支持IP校验和、TCP/UDP校验和以及L3校验和的卸载。同时支持IPv4和IPv6。RFE支持以下IEEE 802.3帧类型：

- II型以太网帧
- 以太网SNAP帧

支持802.1q VLAN标记。RFE最多能识别两个VLAN标记，并且可将其从校验和计算中排除。用于识别VLAN标记的类型由VLAN类型寄存器（VLAN_TYPE）定义。该值默认为8100h。

7.2.1 IP校验和

类型字段中的值0800h表示帧为IPv4帧。类型字段中的值86DDh表示帧为IPv6帧。

接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能IP校验和验证位置1时，将使能IP校验和卸载。如果发现IP校验和有错误，则RX命令A的IP校验和错误位将置为有效，并且RFE会向FCT发出中止帧的信号。如果IP报头的大小小于IP报头长度指示的20字节，则IP校验和错误也会置为有效。

注： 如果存在IP选项，则IP报头的长度可能会大于5个DWORD（20字节）。

IPv6不具备IP校验和。

IP校验和是IP报头中所有16位组的二进制补码和的16位二进制补码。校验和通过计算IP报头的16位二进制补码和进行验证。此计算包括IP校验和本身。如果最终结果为FFFFh，则数据包具备有效IP校验和。

7.2.2 第3层校验和

接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能TCP/UDP校验和验证位置1时，将使能第3层校验和以及TCP/UDP校验和。接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能IGMP校验和验证位置1时，将使能第3层校验和以及IGMP校验和。同样地，接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能ICMP校验和验证位置1时，将使能第3层校验和以及ICMP校验和。

第3层校验和是整个第3层数据包的16位二进制补码和。计算校验和时，一次计算16位。对于奇数大小的帧，需使用额外的零字节填充到16位。

假设存在以下数据包：DA、SA、Type、B0、B1、B2 ... BN和FCS

$$\text{令 } [A, B] = A \times 256 + B$$

如果数据包有偶数个八位字节，则：

$$\text{校验和} = [B1, B0] + C0 + [B3, B2] + C1 + \dots + [BN, BN-1] + CN-1$$

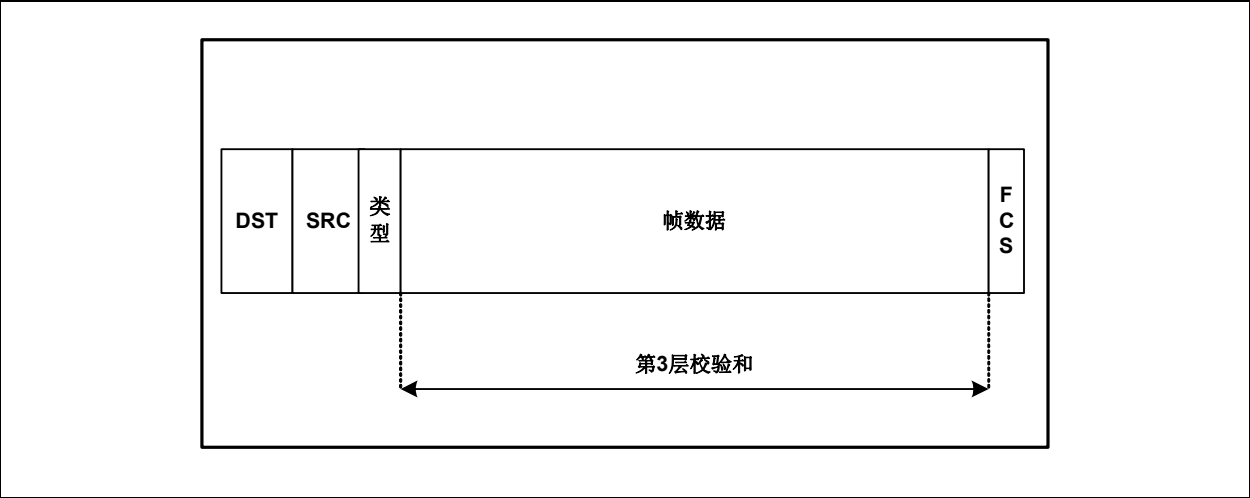
其中，C0、C1...CN-1表示中间和的进位结果。

如果数据包有奇数个八位字节，则：

$$\text{校验和} = [B1, B0] + C0 + [B3, B2] + C1 + \dots + [0, BN] + CN-1$$

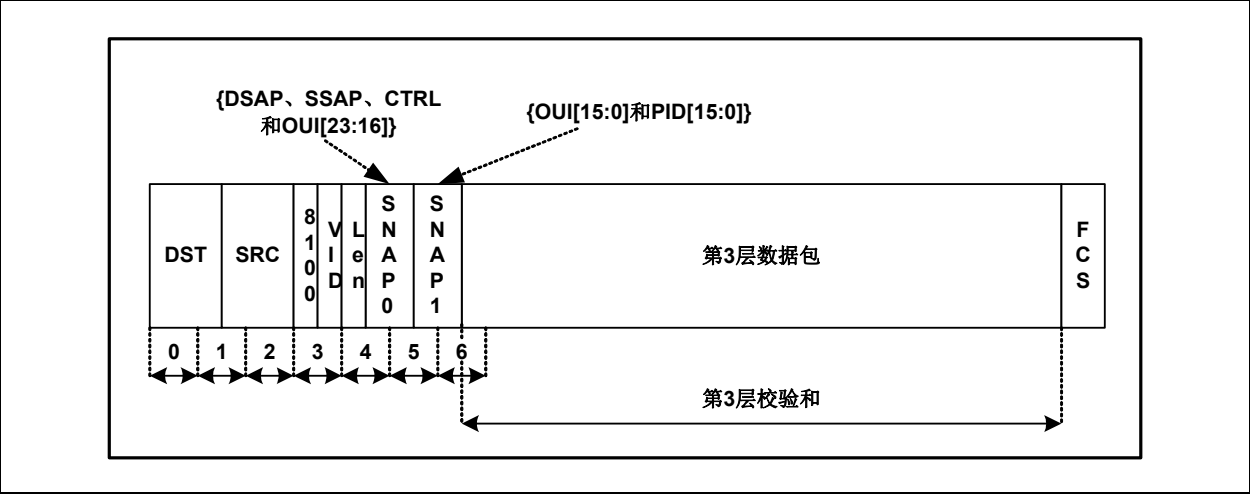
图7-5给出了II型以太网帧的第3层校验和的范围。计算从类型字段后开始，且不包含FCS。

图7-5： 第3层校验和——II型以太网



假设帧为带有VLAN标记的802.3以太网帧。RFE将绕过DA、SA、VLAN标记、SNAP报头和类型字段。计算从紧跟在类型字段后的字节开始。计算不包括FCS。

图7-6： 第3层校验和——802.3帧



校验和处于RX命令B的L3原始校验和字段中。此原始校验和用于第3层协议不是IP或IP拆分数据包的情况。

注： 如果接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能TCP/UDP校验和验证、使能ICMP校验和验证或使能IGMP校验和验证位均未置1，则L3原始校验和字段的值未定义。

7.2.3 TCP 校验和

如果RFE检测到TCP报头，则会在接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能TCP/UDP校验和验证位置1时尝试验证TCP校验和。IP协议为6时指示TCP。

TCP校验和包括TCP报头、TCP数据和伪报头。伪报头包括源IP地址、目标IP地址、IP协议编号和TCP报头以及数据中的总字节数。后面字段的计算如下：

$$\text{TCP报头和数据中的总字节} = \text{IP总长度} - 4 \times (\text{IP报头长度})$$

注： TCP报头中没有可用的长度字段，必须通过IP报头进行计算。

由于校验和是以16位形式进行的，因此可能需要在最后一个数据字节旁添加一个零填充字节。总字节数为奇数时需要进行上述操作。图7-7（IPv4）和图7-8（IPv6）给出了TCP校验和的范围。

RFE基于TCP报头、TCP数据和伪报头计算16位二进制补码和。如果最终结果为FFFFh，则数据包通过TCP校验和验证。如果最终结果不为FFFFh，则校验和验证失败，TCP/UDP/ICMP/IGMP校验和错误位会置1。

如果IP数据包被拆分，则不会验证TCP校验和。拆分数据包由以下条件确定。

- IP报头的MF标志置1且片段偏移量值为零时指示第一个片段。
- IP片段偏移量字段的值大于零时可确定后续片段。

注： 有关校验和计算的更多详细信息，请参见RFC 1624。

图7-7： TCP 校验和——IPv4

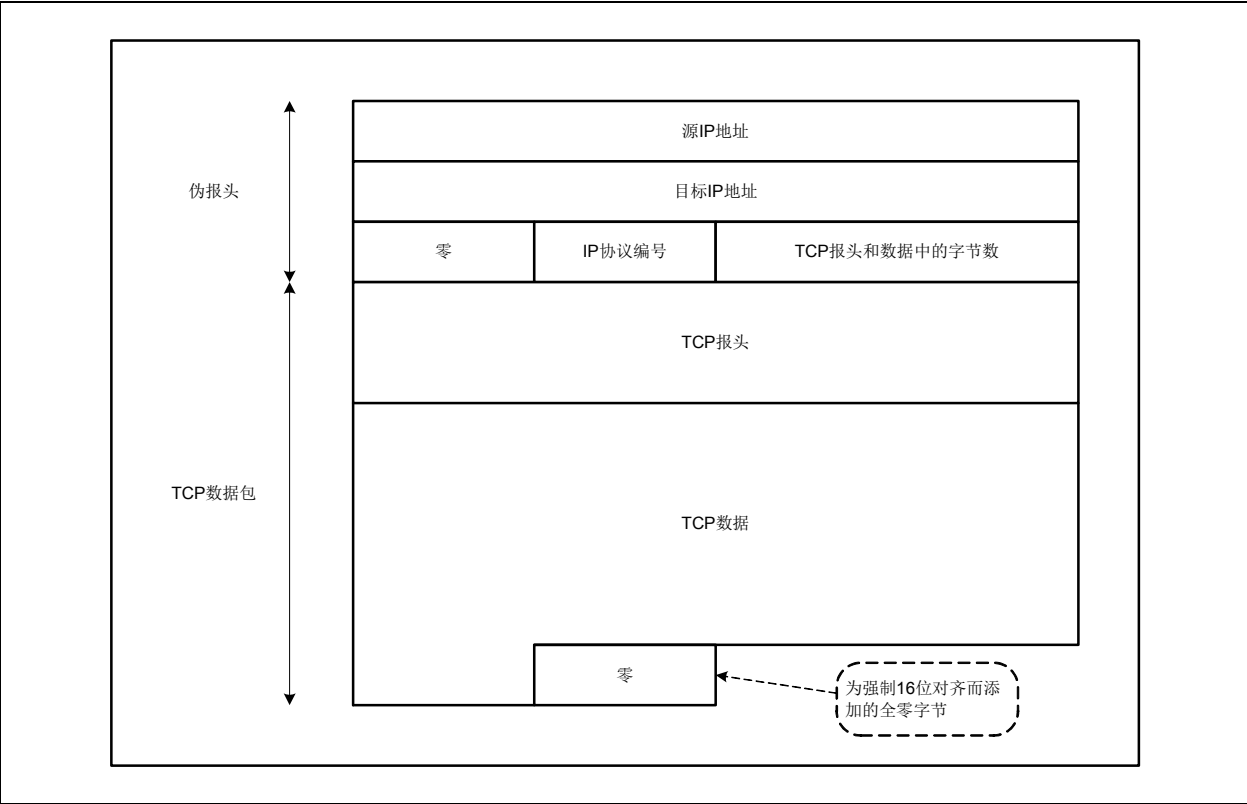
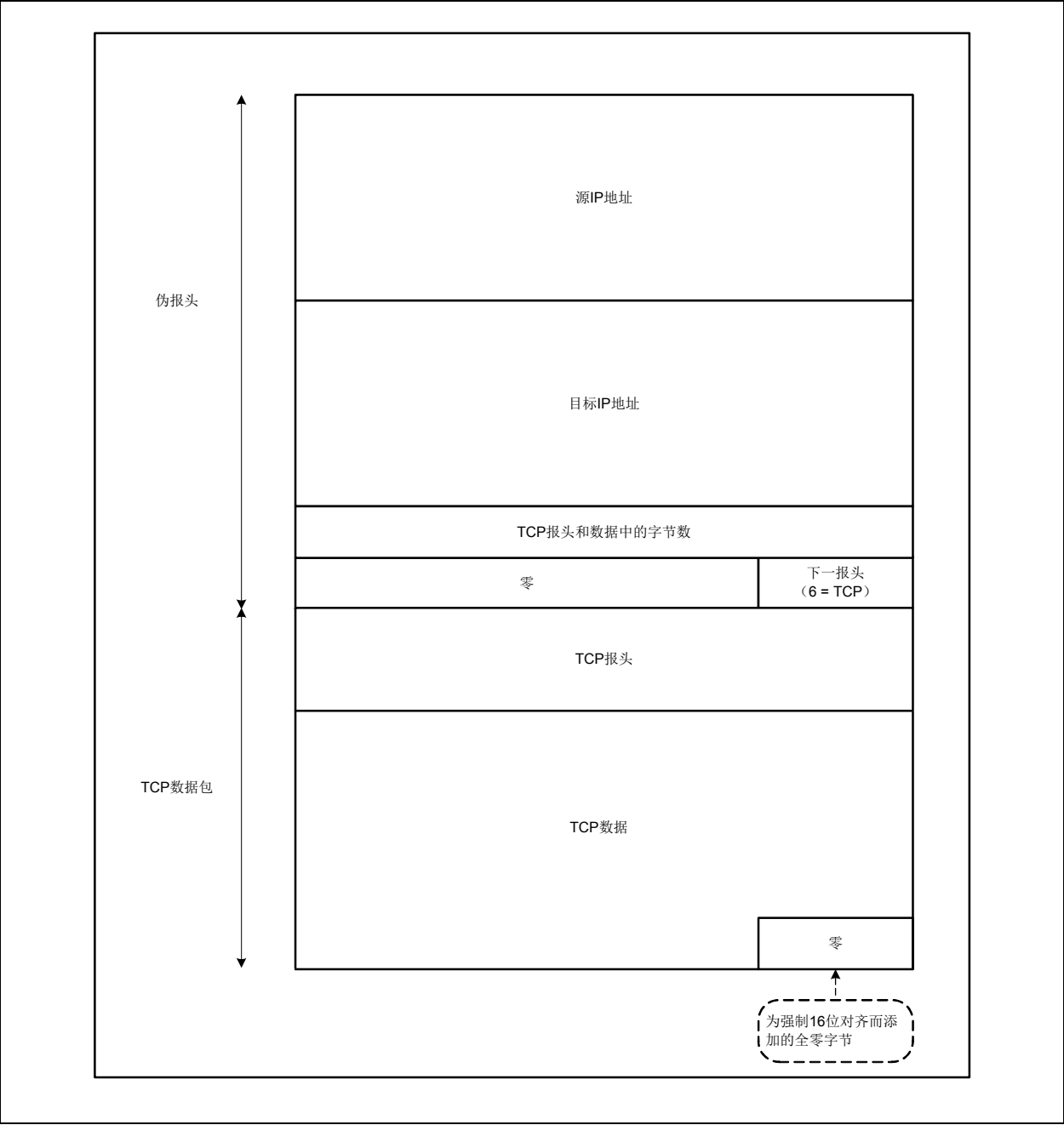


图 7-8: TCP 校验和——IPV6



7.2.4 UDP 校验和

如果RFE检测到UDP报头，则会在[接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）](#)的使能TCP/UDP校验和验证位置1时尝试验证UDP校验和。IP 协议为17时指示UDP。UDP 校验和的计算过程与TCP 校验和基本相同。[图7-9](#)（IPv4）和[图7-10](#)（IPv6）给出了UDP 校验和的范围。

注： 伪报头中的UDP长度字段与UDP报头中的UDP报文长度相等。因此，与TCP的情况不同，无需通过IP报头以数字方式计算长度。

对于IPv4，UDP校验和可选。值0000h表示未使用校验和。如果使用IPv4，则遇到此条件后，[TCP/UDP/ICMP/IGMP校验和错误](#)状态位不会置为有效。

对于IPv6，值为零的UDP校验和无效。如果使用IPv6，则校验和0000h会导致[TCP/UDP/ICMP/IGMP校验和错误](#)位置为有效。

注： 通常，当UDP校验和生成导致0000h时，值FFFFh（0-）会插入到UDP校验和字段。

如果IP数据包被拆分，则不会验证UDP校验和。有关如何确定拆分数据包的更多详细信息，请参见[第7.2.3节](#)。

图7-9： UDP 校验和——IPV4

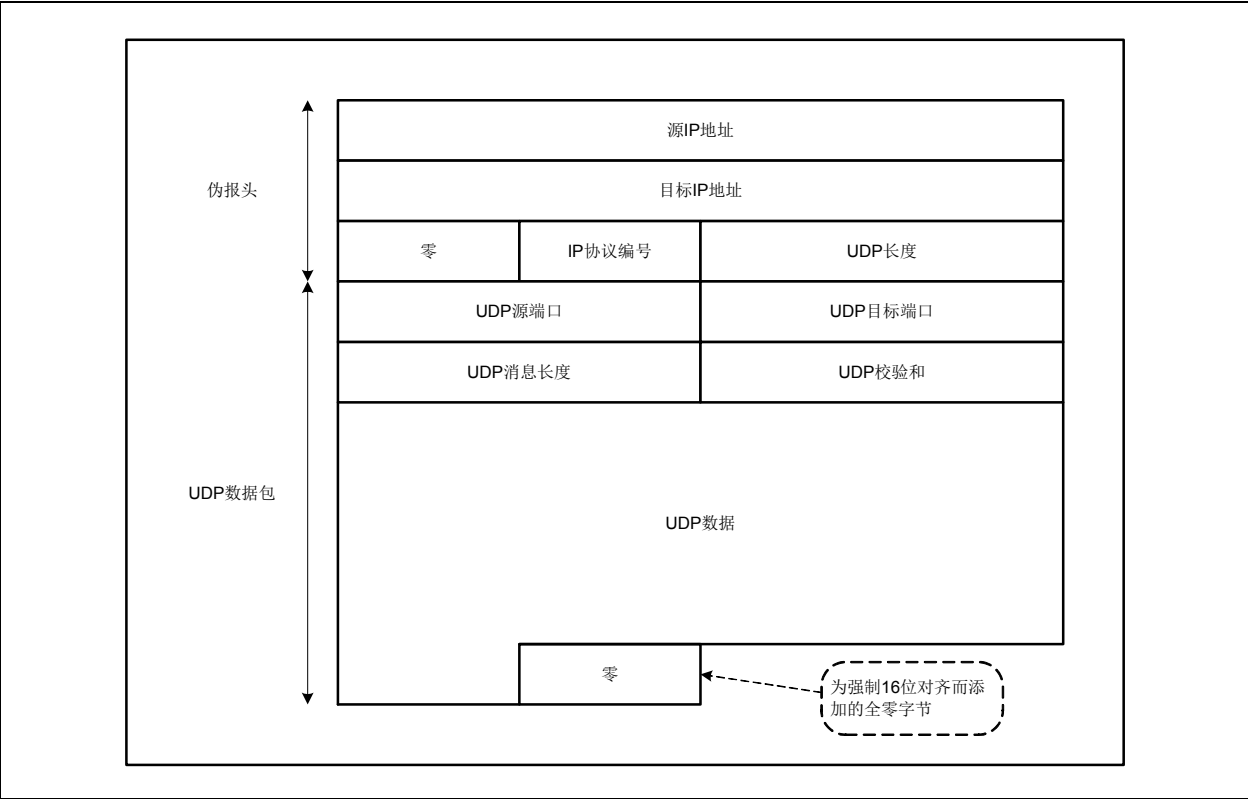
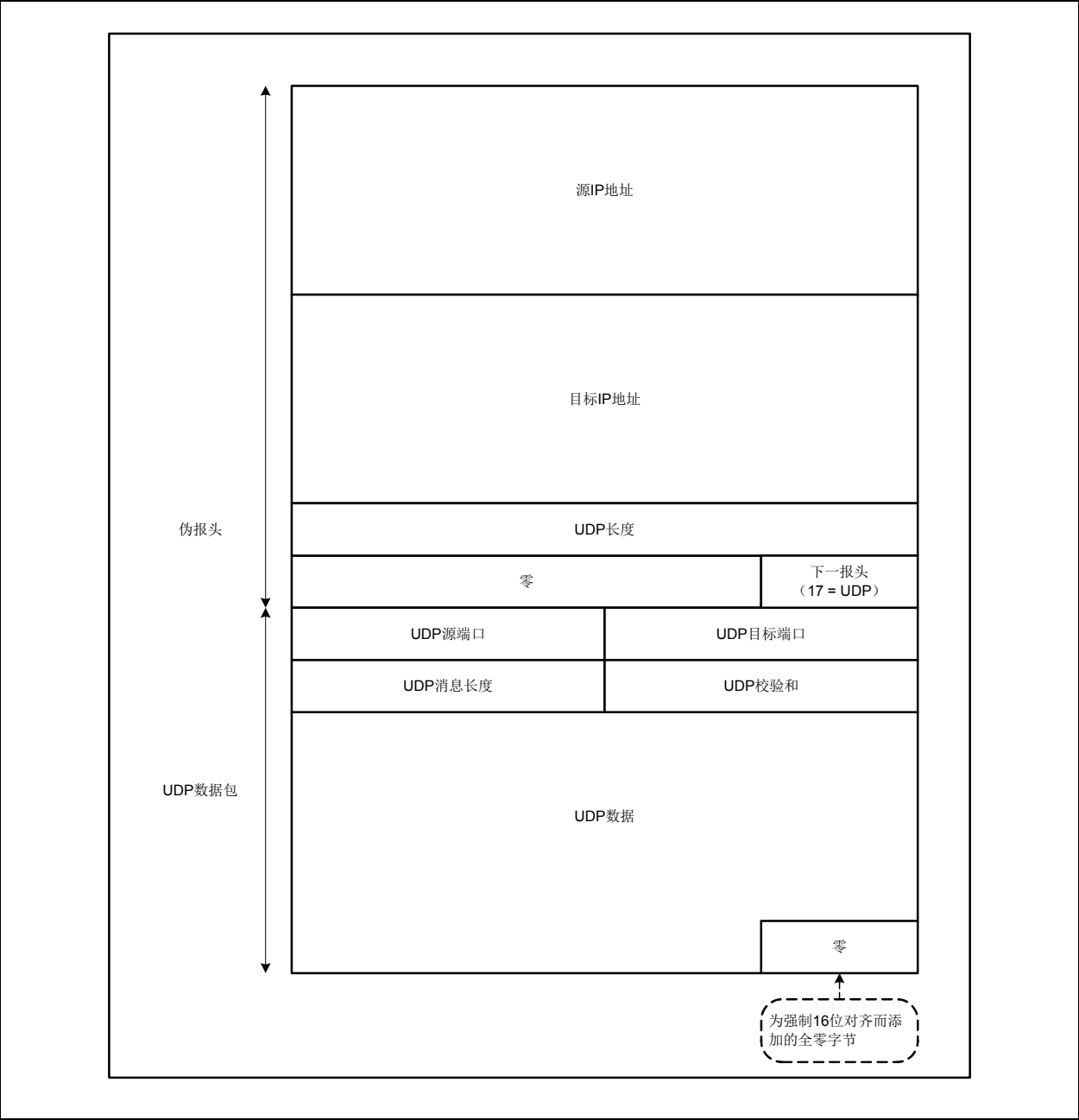


图 7-10: UDP 校验和——IPV6



7.2.5 ICMP 校验和

如果RFE检测到ICMP报头，则会在配置时尝试验证ICMP校验和。对于IPv4数据报，IP协议为1时指示ICMP。ICMP校验和是ICMP报文（以ICMP类型字段开始）的二进制补码和的16位二进制补码。

ICMPv6与IPv6搭配使用。这通过下一个报头值58进行指示。在这种情况下，校验和为整个ICMPv6报文（以ICMPv6报文类型字段开始，并且在前面加上IPv6报头字段的“伪报头”）的二进制补码和的16位二进制补码。ICMPv6校验和中包含的伪报头由IPv4变化而来。有关IPv6伪报头的定义，请参见图7-8。伪报头中使用的下一个报头值为58。

ICMP校验和验证通过将接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能ICMP校验和验证位置1来使能。

如果IP数据包被拆分，则不会验证ICMP校验和。有关如何确定拆分数据包的更多详细信息，请参见第7.2.3节。

7.2.6 IGMP 校验和

如果RFE检测到IGMP报头，则会在配置时尝试验证IGMP校验和。IP协议为2时指示IGMP。校验和是整个IGMP报文（整个IP有效负载）的二进制补码和的16位二进制补码。

IGMP校验和验证通过将接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的使能IGMP校验和验证位置1来使能。

如果IP数据包被拆分，则不会验证IGMP校验和。有关如何确定拆分数据包的更多详细信息，请参见第7.2.3节。

7.2.6.1 校验和汇总

表7-2汇总了不同L3和L4配置下RFE的校验和卸载能力。

表7-2： 校验和卸载能力汇总

数据包类型	IP 校验和能力	TCP/UDP 校验和能力	ICMP 校验和能力	IGMP 校验和能力	原始校验和
II型以太网	是	是	是	是	是
SNAP报头	是	是	是	是	是
单一VLAN标记	是	是	是	是	是
堆叠的VLAN 标记	是	是	是	是	是
IPv4	是	是	是	是	是
IPv6	否	是	是	否	是
IP片段	是	否	否	否	是
IP选项	是	是	是	是	是
TCP或UDP选项	是	是	不适用	不适用	是
L4协议不是TCP 或UDP	是	否	不适用	不适用	是
L3协议不是IP	否	否	否	否	是

表 7-2: 校验和卸载能力汇总（续）

数据包类型	IP 校验和能力	TCP/UDP 校验和能力	ICMP 校验和能力	IGMP 校验和能力	原始校验和
具有下个报头 选项的IPv6 注 7-1	否	是	是	否	是
通过IPv4建立 IPv6隧道	是（IPv4）	是	是	否	是
通过IPv4建立 IPv4隧道	否	否	否	否	是

注 7-1 不支持拆分。支持逐跳扩展报头、目标扩展报头和路由扩展报头。

8.0 10/100/1000 以太网 MAC

以太网媒体访问控制器（Media Access Controller，MAC）整合了运行符合以太网/IEEE 802.3标准的节点所需的基本协议，同时还提供有以太网PHY接口。MAC可工作在全双工1000 Mbps或半/全双工10/100 Mbps模式下。

当工作在半双工模式下时，MAC完全符合ISO/IEC 8802-3（ANSI/IEEE标准）的第4节和ANSI/IEEE 802.3标准。当工作在全双工模式下时，MAC符合IEEE 802.3x全双工工作标准。

MAC提供多种可编程的增强型功能，旨在最大程度减少主机监控、总线占用以及消息预/后处理。这些功能包括禁止在冲突后重试、逐帧动态生成FCS（帧校验序列）、自动插入和删除填充字段以强制最小帧大小属性、以及自动重新发送和检测冲突帧。

MAC功能的主要属性如下：

- 以太网PHY接口
- 发送和接收消息数据封装
- 组帧（帧边界定界和帧同步）
- 错误检测（物理介质传输错误）
- FCS校验/移除/生成
- 前导移除/生成
- 媒体访问管理
- 介质分配（冲突检测，全双工工作模式下除外）
- 争用解决（冲突处理，全双工工作模式下除外）
- 全双工模式下的流控制
- 解码控制帧（PAUSE命令）和禁止发送器
- 生成控制帧（PAUSE命令）
- 维持最小包间隔（Inter Packet Gap，IPG）
- 魔术包/LAN唤醒（WOL）检测
- 远程唤醒帧检测
- 邻居请求卸载
- ARP卸载
- 实现简单网络管理协议（Simple Network Management Protocol，SNMP）和远程监视（Remote Monitoring，RMON）管理计数器组

器件内MAC与USB接口之间的发送和接收数据路径相互独立，因此可将性能发挥到极致（尤其是在全双工模式下）。

在后端，MAC通过内部GMII和MII端口与PHY接口。GMII端口用于1000 Mbps操作，而MII端口用于10/100 Mbps操作。器件的寄存器还提供一种通过内部SMI（串行管理接口）总线访问PHY的寄存器的方法。

FCT RX和TX FIFO以及URX FIFO和UTX FIFO可增大MAC的数据包缓冲区存储空间。FIFO是连接USB接口与MAC的管道，所有发送和接收的数据以及各种命令/状态信息均通过它来传送。深FIFO相对于各种传输和OS软件堆栈拥有更高的延时容忍度，可减少并最大程度避免溢出条件。

8.1 冲突处理

检测到冲突时，将暂停数据传输并发送阻塞模式信号。发生冲突之后，MAC将尝试重新发送帧。帧重新发送时间由“截断二进制指数后退”算法决定。后退限值通过**硬件配置寄存器（HW_CFG）**的**后退限制（BOLMT）**字段选择。延时的单位为时隙，一个时隙等于512个位时间。MAC还控制FCT的**rewind_fr**和**release_fr**信号。**rewind_fr**信号用于支持在发生冲突后重新发送帧。在帧成功发送或者因过多冲突或迟冲突而中止后，**release_fr**信号将置为有效，指示MAC已完成当前帧的处理并准备处理下一个帧。

注： 1000 Mbps 模式下不支持半双工操作。

8.2 流控制

器件的以太网 MAC 使用暂停操作和控制帧来支持全双工流控制。另外，也可基于手动发送流控制帧或通过自动发送流控制帧来支持全双工流控制，具体取决于 RX FIFO 中的高和低水印阈值。

8.2.1 全双工流控制

暂停操作会在一段指定的时间内禁止传输数据帧。暂停操作由以下部分组成：一个包含全局分配的多播地址（01-80-C2-00-00-01）或编程设定的单播地址的帧、PAUSE 操作码以及一个指示数据传输禁止时隙（512 个位时间）数量的参数。PAUSE 参数的取值范围为 0 至 65,535 个时隙。

流控制寄存器（FLOW）的 RX 流控制使能（RX_FCEN）位用于使能接收 MAC 流控制功能。该位置 1 时，如果以太网 MAC 逻辑接收到含有保留多播/单播地址和 PAUSE 操作码的帧，则会在一段指定的时间内禁止传输数据帧。如果在传输过程中接收到暂停请求，则暂停操作将在传输完成后生效。控制帧由 MAC 接收和处理。流控制寄存器（FLOW）的转发暂停帧（FPF）位的设置决定是否传送这些帧。

传输暂停帧既可手动生成，也可自动生成，具体取决于 RX FIFO 阈值。将流控制寄存器（FLOW）的强制发送 TX 流控制帧（FORCE_FC）位置 1 将启动暂停控制帧的传输。暂停时间在流控制寄存器（FLOW）的暂停时间（FCPT）字段中指定。

流控制寄存器（FLOW）的 TX 流控制使能（TX_FCEN）位用于使能传输暂停帧的自动生成。该位置 1 时，MAC 将使用 FCT 生成的内部流控制开/关信号来触发暂停帧的传输。只要超过流控制寄存器（FLOW）中编程的阈值，FCT 就会通知 MAC。当 RX FIFO 达到 FCT 流控制阈值寄存器（FCT_FLOW）的流控制开启阈值字段中设定的值时，FCT 会将内部流控制开启信号置为有效，从而使 MAC 发送一个包含 FLOW 寄存器的暂停时间（FCPT）字段中指定的暂停时间的暂停帧。当 RX FIFO 降至低于 FCT_FLOW 的流控制关闭阈值字段中设定的值时，FCT 会将内部流控制关闭信号置为有效，从而使 MAC 发送一个暂停时间为 0 的暂停帧。只有当 RX FIFO 值降至低于流控制关闭阈值并在之后再次超过流控制开启阈值时，器件才会发送另一个暂停帧。

8.3 LAN 唤醒（WOL）事件检测

8.3.1 概述

唤醒控制和状态寄存器 1（WUCSR1）的以下位使能时，可将以太网 MAC 检测到的 WOL 事件置为有效：

- 理想 DA 帧接收（PFDA_FR）
- 唤醒帧使能（WUEN）
- 魔术包使能（MPEN）
- 广播唤醒使能（BCAST_EN）

同样地，唤醒控制和状态寄存器 2（WUCSR2）的以下位使能时，可将 WOL 事件置为有效：

- IPv6 TCP SYN 唤醒使能（IPV6_TCPSYN_WAKE_EN）
- IPv4 TCP SYN 唤醒使能（IPV4_TCPSYN_WAKE_EN）

只要功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）中的 LAN 唤醒使能（WOL_EN）位置 1、之前列出的使能位至少有一个置 1 且器件处于 SUSPEND0 状态，则当遇到特性与使能位所指定特性匹配的数据包时，将发生以下情况：

- 当处于 SUSPEND3 状态时，将帧存储到 RX FIFO 中
- 唤醒控制和状态寄存器 1（WUCSR1）和唤醒源寄存器（WK_SRC）中的相应状态位置 1，具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

- 将唤醒事件信号发送给主机。
- 主机发送恢复信令。
- 如果功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 中的恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 位置1, 则唤醒控制和状态寄存器1 (WUCSR1) 和唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2) 中的所有唤醒状态位都将清零。
- 如果功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 中的恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 位置 1, 则唤醒控制和状态寄存器1 (WUCSR1) 和唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2) 中的所有唤醒使能位都将清零。
- 器件将切换为正常状态。
- 主机随后检查器件寄存器和存储器中的数据来确定发生的事件。

注: 可在WUCSR1和WUCSR2中为数据包设置多个状态位。例如, 假定理想DA帧接收 (PFDA_FR) 和IPv4 TCP SYN唤醒使能 (IPV4_TCPSYN_WAKE_EN) 置1。随后, 理想DA帧接收 (PFDA_FR) 和IPv4 TCP SYN数据包接收 (IPV4_TCPSYN_RCD) 将在接收到与SYN IPv4源地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_SRC)、SYN IPv4目标地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_DEST) 和SYN IPv4 TCP端口寄存器 (SYN_IPV4_TCP_PORTS) 设置的参数匹配的IPv4 TCP SYN数据包时置1。

注: 如果功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 中的恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1, 则没有状态位可供检查。要获取该信息, 可访问唤醒源寄存器 (WK_SRC)。

8.3.2 WOL事件检测

以下几节概要介绍了可使能的各个WOL事件。假定:

- 功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 中的恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 和恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 位未置1。

8.3.2.1 理想DA检测

将唤醒控制和状态寄存器1 (WUCSR1) 中的理想DA唤醒使能 (PFDA_EN) 位置1并进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态会使MAC处于理想DA检测模式。在该模式下, 将禁止正常的数据接收, MAC内的检测逻辑会检查每个接收帧的目标地址。当接收到目标地址与MAC接收地址高位寄存器 (RX_ADDRH) 和MAC接收地址低位寄存器 (RX_ADDRL) 指定的目标地址匹配的帧时, WUCSR1中的理想DA帧接收 (PFDA_FR) 位将置1, 并且会发出远程唤醒。主机随后将恢复器件。主机可通过读取WUCSR1和WUCSR2寄存器来确定接收的数据包的特性以及引发远程唤醒的条件。

注: 除理想DA帧接收 (PFDA_FR) 位外, 还可在WUCSR1和WUCSR2中为数据包设置其他位, 具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

必须将WUCSR1和WUCSR2中的理想DA唤醒使能 (PFDA_EN) 位以及所有其他使能位清零, 才能允许MAC恢复正常的接收操作。主机还必须在进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态之前将WUCSR1和WUCSR2中的所有状态位都清零, 这样才能监视下一个WOL事件。

8.3.2.2 唤醒帧检测

共支持 32 个可编程唤醒帧过滤器。每个过滤器都有一个 128 位字节掩码，用于指示 MAC 应对帧的哪些字节进行比较。CRC-16 通过这些字节来计算。随后，结果将与过滤器的相关 CRC-16 进行比较，以确定是否存在匹配。

将唤醒控制和状态寄存器 1 (WUCSR1) 中的唤醒帧使能 (WUEN) 位置 1 会使 MAC 处于唤醒帧检测模式。在该模式下，将禁止正常的数据接收，MAC 内的检测逻辑会检查接收数据中是否存在预编程的唤醒帧模式。当接收到唤醒模式时，WUCSR 中的远程唤醒帧接收 (WUFR) 位将置 1，器件会使自身处于完全工作状态，并且将发出远程唤醒。主机随后将恢复器件并读取 WUCSR1 和 WUCSR2 寄存器以确定引起远程唤醒的条件。

注： 除远程唤醒帧接收 (WUFR) 位外，还可在 WUCSR1 和 WUCSR2 中为数据包设置其他位，具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

必须将 WUCSR1 和 WUCSR2 中的唤醒帧使能 (WUEN) 位以及所有其他使能位清零，才能允许 MAC 恢复正常的接收操作。主机还必须在进入 SUSPEND0、SUSPEND1 或 SUSPEND3 状态之前将 WUCSR1 和 WUCSR2 中的所有状态位都清零，这样才能监视下一个 WOL 事件。

在将 MAC 置于唤醒帧检测状态之前，应用程序必须为检测逻辑提供采样帧列表及其相应的字节掩码。该信息通过为所有使能的过滤器写入唤醒过滤器 x 配置寄存器 (WUF_CFGx) 和唤醒过滤器 x 字节掩码寄存器 (WUF_MASKx) 来提供。有关这些寄存器的更多信息，请参见相关章节。

MAC 提供了 32 个支持多种不同接收数据包模式的可编程过滤器。无论是否使能过滤器，已使能过滤器的目标地址类型均由唤醒过滤器 x 配置寄存器 (WUF_CFGx) 的过滤器使能和过滤器地址类型字段确定。

如果使能了远程唤醒模式，则功能远程唤醒将接收寻址到 MAC 的所有帧。随后，它将对已使能的过滤器校验每个帧，并在传送已使能过滤器的地址过滤与 CRC 值匹配的信号时将帧识别为远程唤醒帧。

为了确定 CRC 模块应校验帧的哪些字节，MAC 将为支持的 8 个过滤器中的每一个使用可编程字节掩码和可编程模式偏移量。

模式偏移量定义帧中应校验的第一个字节的位置。字节掩码是一个 128 位字段，用于指定是否应校验从模式偏移量开始的帧内的 128 个连续字节中的每一个字节。如果字节掩码中的 bit j 置 1，则检测逻辑将校验帧中的字节 (模式偏移量 + j)，否则将忽略字节 (模式偏移量 + j)。

完成 CRC-16 校验过程时，使用模式偏移量和字节掩码计算得到的 CRC-16 将和与过滤器相关的预期 CRC-16 值进行比较。如果发生匹配，则将发出远程唤醒事件。

具体过滤器的模式偏移量和预期 CRC-16 分别通过唤醒过滤器 x 配置寄存器 (WUF_CFGx) 的过滤器模式偏移量和过滤器 CRC-16 字段确定。具体过滤器的字节掩码通过主机向唤醒过滤器 x 字节掩码寄存器 (WUF_MASKx) 块中与过滤器相关的 4 个 DWORD 掩码寄存器写入数据的方式来设置。

CRC-16 的计算如下：

帧开始时，CRC-16 用值 FFFFh 进行初始化。当模式偏移量和掩码指示接收字节为校验和计算的一部分时，CRC-16 进行更新。此时，使用以下算法更新 CRC-16：

令：

^ 表示异或运算符。

Data[7:0] 表示要包含在校验和内的已接收数据字节。

CRC[15:0] 包含计算所得的 CRC-16 校验和。

F0 ... F7 表示中间结果，确定某个数据字节是 CRC-16 的一部分时会对其进行计算。

计算：

$$F0 = CRC[15] \wedge Data[0]$$

$$F1 = CRC[14] \wedge F0 \wedge Data[1]$$
$$F2 = CRC[13] \wedge F1 \wedge Data[2]$$
$$F3 = CRC[12] \wedge F2 \wedge Data[3]$$
$$F4 = CRC[11] \wedge F3 \wedge Data[4]$$
$$F5 = CRC[10] \wedge F4 \wedge Data[5]$$
$$F6 = CRC[09] \wedge F5 \wedge Data[6]$$
$$F7 = CRC[08] \wedge F6 \wedge Data[7]$$

CRC-16的更新如下：

$$CRC[15] = CRC[7] \wedge F7$$
$$CRC[14] = CRC[6]$$
$$CRC[13] = CRC[5]$$
$$CRC[12] = CRC[4]$$
$$CRC[11] = CRC[3]$$
$$CRC[10] = CRC[2]$$
$$CRC[9] = CRC[1] \wedge F0$$
$$CRC[8] = CRC[0] \wedge F1$$
$$CRC[7] = F0 \wedge F2$$
$$CRC[6] = F1 \wedge F3$$
$$CRC[5] = F2 \wedge F4$$
$$CRC[4] = F3 \wedge F5$$
$$CRC[3] = F4 \wedge F6$$
$$CRC[2] = F5 \wedge F7$$
$$CRC[1] = F6$$
$$CRC[0] = F7$$

表8-1给出了在唤醒控制和状态寄存器1（WUCSR1）中的唤醒帧使能（WUEN）位置1时会生成唤醒事件的情况。所有其他情况都不会生成唤醒事件。

表 8-1： 生成唤醒事件的情况

使能过滤器 (注8-1)	CRC匹配 (注8-2)	通过常规 接收过滤器	地址类型 (注8-3)	支持的唤醒数据包类型
是	是	是	多播 (=10b)	多播
是	是	是	单播 (=00b)	单播
是	是	是	已通过接收 过滤器 (=x1b)	广播、多播和单播

注8-1 由相应唤醒过滤器x配置寄存器（WUF_CFGx）的过滤器使能位确定。

注8-2 CRC与由相应唤醒过滤器x配置寄存器（WUF_CFGx）的过滤器CRC-16字段确定的过滤器x CRC-16匹配。

注8-3 由唤醒过滤器x配置寄存器（WUF_CFGx）的过滤器地址类型字段确定。

注： x表示“无关”。

8.3.2.3 魔术包检测

将唤醒控制和状态寄存器1（WUCSR1）中的魔术包使能（MPEN）位置1会使MAC处于“魔术包”检测模式。在该模式下，将禁止正常的数据接收，MAC内的检测逻辑会检查接收数据中是否存在魔术包。

当接收到魔术包时，WUCSR中的魔术包接收（MPR）位将置1，器件会使自身处于完全工作状态，并且将发出远程唤醒。主机随后将恢复器件并读取WUCSR1和WUCSR2寄存器以确定引起远程唤醒的条件。

注： 除魔术包接收（MPR）位外，还可在WUCSR1和WUCSR2中为数据包设置其他位，具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

必须将WUCSR1和WUCSR2中的魔术包使能（MPEN）位以及所有其他使能位清零，才能允许MAC恢复正常的接收操作。主机还必须在进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态之前将WUCSR1和WUCSR2中的所有状态位都清零，这样才能监视下一个WOL事件。

在魔术包模式下，MAC内的逻辑将持续监视寻址到节点的每个帧中是否存在特定的魔术包模式。它将通过MAC的地址或多播地址（包括广播地址）检查数据包，以满足魔术包要求。

注： MAC的地址由MAC接收地址高位寄存器（RX_ADDRH）和MAC接收地址低位寄存器（RX_ADDRL）指定。

MAC将检查每个接收帧中目标和源地址字段后的模式48'hFF_FF_FF_FF_FF_FF同步流。随后，MAC会检查帧中是否存在重复16次的MAC地址（没有任何间断或中断）。如果重复16次的地址中存在间断，则MAC会再次扫描传入帧中的48'hFF_FF_FF_FF_FF_FF模式。

这些重复16次的地址可以出现在任何位置，但必须在同步流之后。只要器件检测到重复16次的MAC地址，就还会接受多播帧。如果节点的MAC地址为00h 11h 22h 33h 44h 55h，则MAC将在以太网帧中扫描以下数据序列：

目标地址源地址FF FF FF FF FF FF
00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55
00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55
00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55
00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55 00 11 22 33 44 55
...FCS

8.3.2.4 广播检测

将唤醒控制和状态寄存器1（WUCSR1）中的广播唤醒使能（BCAST_EN）位置1并进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态会使MAC处于广播检测模式。在该模式下，将禁止正常的数据接收，MAC内的检测逻辑会检查每个接收帧的目标地址。当接收到目标地址为FF FF FF FF FF FF的帧时，WUCSR中的广播帧接收（BCAST_FR）位将置1，器件会使自身处于完全工作状态，并且将发出远程唤醒。主机随后将恢复器件并读取WUCSR1和WUCSR2寄存器以确定引起远程唤醒的条件。

注： 除广播帧接收 (BCAST_FR) 位外，还可在 WUCSR1 和 WUCSR2 中为数据包设置其他位，具体取决于使能位的设置、数据包的特性以及 MAC 接收地址高位寄存器 (RX_ADDRH) 和 MAC 接收地址低位寄存器 (RX_ADDRL) 的编程。即，如果出于某种原因，RX_ADDRH 和 RX_ADDRL 保持其默认值，则广播帧接收 (BCAST_FR) 和理想 DA 帧接收 (PFDA_FR) 将在接收到广播帧时置 1。

必须将 WUCSR1 和 WUCSR2 中的广播唤醒使能 (BCAST_EN) 位以及所有其他使能位清零，才能允许 MAC 恢复正常的接收操作。主机还必须在进入 SUSPEND0、SUSPEND1 或 SUSPEND3 状态之前将 WUCSR1 和 WUCSR2 中的所有状态位都清零，这样才能监视下一个 WOL 事件。

8.3.3 TCP SYN 检测

器件支持在通过 IPv4 或 IPv6 帧接收到 TCP SYN 数据包时唤醒。唤醒控制和状态寄存器 2 (WUCSR2) 包含用于控制此功能和其他 Windows 7 电源管理功能的位。共有两组寄存器用于控制 TCP SYN 检测——一组用于 IPv4，另一组用于 IPv6。以下几节将讨论其用法。

注： 当器件经过编程而进入 SUSPEND0、SUSPEND1 或 SUSPEND3 状态并期待生成 WOL 事件时，应使能 TCP SYN 检测。在 SUSPEND0、SUSPEND1 或 SUSPEND3 以外的任何状态中使用 TCP SYN 检测都可能会导致意外的操作与结果。

以下几节概要介绍了可使能的各个 TCP SYN 事件。假定功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 中的恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 和恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 位未置 1。

8.3.3.1 IPv4 TCP SYN 检测

以下寄存器专用于检测 IPv4 帧内的 TCP SYN 数据包：

- SYN IPv4 源地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_SRC)
- SYN IPv4 目标地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_DEST)
- SYN IPv4 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV4_TCP_PORTS)

注： 寄存器可设置为与要进行内容比较的字段强制发生匹配。有关详细信息，请参见寄存器定义。

当唤醒控制和状态寄存器 2 (WUCSR2) 中的 IPv4 TCP SYN 唤醒使能 (IPV4_TCPSYN_WAKE_EN) 位置 1 且器件处于 SUSPEND0、SUSPEND1 或 SUSPEND3 状态时，将发生 IPv4 TCP SYN 检测。当这些条件均满足时，MAC 内的逻辑将处理目标地址为器件的 MAC 地址、多播地址或广播地址的 IPv4 帧，具体如下：

检查 IPv4 报头内是否存在 TCP 协议匹配。SYN 位被置为有效的有效 TCP 数据包（其 IPv4 报头的源地址和目标地址分别与 SYN IPv4 源地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_SRC) 和 SYN IPv4 目标地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_DEST) 中指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与 SYN IPv4 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV4_TCP_PORTS) 指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。当检测到唤醒条件时，WUCSR2 中的 IPv4 TCP SYN 数据包接收 (IPV4_TCPSYN_RCD) 位将置 1，器件会使自身处于完全工作状态，并且将发出远程唤醒。

主机随后将恢复器件并读取 WUCSR1 和 WUCSR2 寄存器以确定引起远程唤醒的条件。

注： 除IPv4 TCP SYN数据包接收（IPV4_TCPSYN_RCD）位外，还可在WUCSR1和WUCSR2中为数据包设置其他位，具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

必须将WUCSR1和WUCSR2中的IPv4 TCP SYN唤醒使能（IPV4_TCPSYN_WAKE_EN）位以及所有其他使能位清零，才能允许MAC恢复正常的接收操作。主机还必须在进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态之前将WUCSR1和WUCSR2中的所有状态位都清零，这样才能监视下一个WOL事件。

注： 要想发出数据包检测信号，IPv4 TCP SYN数据包必须有效。将计算报头校验和、TCP校验和以及FCS，并且三者必须均与数据包内容一致才可以考虑对数据包进行检测分析。

8.3.4 IPV6 TCP SYN检测

以下寄存器专用于检测IPv6帧内的TCP SYN数据包：

- SYN IPv6源地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_SRC）
- SYN IPv6目标地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_DEST）
- SYN IPv6 TCP端口寄存器（SYN_IPV6_TCP_PORTS）

注： 寄存器可设置为与要进行内容比较的协议字段强制发生匹配。有关详细信息，请参见寄存器定义。

当WUCSR2中的IPv6 TCP SYN唤醒使能（IPV6_TCPSYN_WAKE_EN）位置1且器件处于SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态时，将发生IPv6 TCP SYN检测。当这些条件均满足时，MAC内的逻辑将处理目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址的IPv6帧，具体如下：

检查IPv6报头（或扩展报头）内是否存在TCP协议匹配。SYN位被置为有效的有效TCP数据包（其IPv6报头的源地址和目标地址分别与SYN IPv6源地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_SRC）和SYN IPv6目标地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_DEST）中指定的源地址和目标地址匹配并且IPv6有效负载（TCP数据包）中的TCP端口与SYN IPv6 TCP端口寄存器（SYN_IPV6_TCP_PORTS）指定的端口匹配，将引起唤醒事件。当检测到唤醒条件时，WUCSR2中的IPv6 TCP SYN数据包接收（IPV6_TCPSYN_RCD）位将置1，器件会使自身处于完全工作状态，并且将发出远程唤醒。

主机随后将恢复器件并读取WUCSR1和WUCSR2寄存器以确定引起远程唤醒的条件。

注： 除IPv6 TCP SYN数据包接收（IPV6_TCPSYN_RCD）位外，还可在WUCSR1和WUCSR2中为数据包设置其他位，具体取决于使能位的设置和数据包的特性。

必须将WUCSR1和WUCSR2中的IPv6 TCP SYN唤醒使能（IPV6_TCPSYN_WAKE_EN）位以及所有其他使能位清零，才能允许MAC恢复正常的接收操作。主机还必须在进入SUSPEND0、SUSPEND1或SUSPEND3状态之前将WUCSR1和WUCSR2中的所有状态位都清零，这样才能监视下一个WOL事件。

注： 要想发出数据包检测信号，IPv6 TCP SYN数据包必须有效。将计算TCP校验和以及FCS，并且三者必须均与数据包内容一致才可以考虑对数据包进行检测分析。

8.4 始终在线始终连接（AOAC）

与智能手机相似，该器件也支持Microsoft的随开即用和总是连接电源模型的“连接待机”状态。“连接待机”旨在非常迅速地（通常不到500 ms）使PC从休眠状态恢复。从“连接待机”状态恢复的速度通常比从传统休眠（S3）状态恢复快，并且比从冬眠（S4）状态或关断（S5）状态恢复要快很多。

工程注意事项： AOAC和“连接待机”是为Windows 8.X操作系统而引入的。

在“连接待机”状态下，器件会从主机CPU卸载某些联网任务，从而为系统节省电能，以供网络维持基本L2连接。对于该器件而言，完成ARP和NS卸载后可最大程度减少主机唤醒。此外，器件配置为检测唤醒事件并在检测到唤醒事件后唤醒CPU。

当唤醒事件为唤醒帧时，将存储在FCT RX FIFO中。这样有助于维持高层协议连接，并且方便主机软件确定唤醒原因。在唤醒事件之后接收到的所有帧也会存储到FCT RX FIFO中。这种数据包含并方式允许Windows操作系统在单次传送中批量处理数据包，而不会破坏任何协议。

“连接待机”支持以下唤醒事件。

- WOL（唤醒帧和魔术包）
- 广播帧
- 理想DA
- “已连接”链路状态
- “已断开”链路状态
- GPIO置为有效
- TCP SYN

AOAC支持的步骤如下。

1. 很长一段时间内未发送或接收以太网数据包。时标通常为数秒钟。
2. 驱动程序使能**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）**中的SUSPEND3。
3. 驱动程序使能NS卸载和ARP卸载。
4. 驱动程序配置所需的唤醒事件。
5. 驱动程序通过**唤醒控制和状态寄存器 1（WUCSR1）**中的**存储唤醒帧（STORE_WAKE）**位使能将唤醒数据包存储到FCT RX FIFO中。
6. 设备由主机暂停。

8.5 邻居请求（NS）卸载

NS卸载是一种电源管理功能，允许器件通过生成和发送所需的NA响应数据包来响应NS请求。它不会导致生成唤醒事件。

以下寄存器用于实现NS卸载：

- **NSx IPv6 目标地址寄存器（NSx_IPV6_ADDR_DEST）**
- **NSx IPv6 源地址寄存器（NSx_IPV6_ADDR_SRC）**
- **NSx ICMPv6 地址0 寄存器（NSx_ICMPV6_ADDR0）**
- **NSx ICMPv6 地址1 寄存器（NSx_ICMPV6_ADDR1）**

注： 对于所有寄存器， $0 \leq x \leq 1$

注： 寄存器可设置为与要进行内容比较的协议字段强制发生匹配。有关详细信息，请参见寄存器定义。

当唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2) 中的NS卸载使能 (NS_OFFLOAD_EN) 位置1时, 使用这些寄存器。使能时, MAC中的逻辑应检查以太网目标地址与器件的MAC地址、多播地址或广播地址匹配的所有IPv6帧。不满足此标准的帧应被忽略。

符合上述标准的所有IPv6帧的报头将按如下所述进一步校验。IPv6 DA与NSx IPv6 目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST)、NSx ICMPv6 地址0 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR0) 和NSx ICMPv6 地址1 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR1) 进行比较。三次比较中必须有一次匹配。IPv6 SA和NSx IPv6 源地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_SRC) 进行比较。

当NSx IPv6源地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_SRC) 设置为0h时, IPv6 SA校验将被忽略。将产生匹配。

如果IPv6报头目标地址是请求节点多播地址 (即, 其前缀与FF02:1:FF00:0/104匹配), 则只将NSx IPv6目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST) 的高位三个字节 (NSx_IPV6_ADDR_DEST_3 [127:104]) 与IPv6报头目标地址的最后24位进行比较。

如果IPv6 DA和SA校验均通过, 并且IPv6报头 (或任何扩展报头) 的下一个报头字段指定ICMPv6 (58), 则将通过校验来确定是否正在生成NS (邻居请求) (在ICMPv6报头中, ICMP类型 = 135且代码 = 0)。

如果是, NS请求中指定的目标地址将与NSx ICMPv6地址0寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR0) 和NSx ICMPv6地址1寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR1) 中包含的地址进行比较。如果任一比较发生匹配且ICMPv6校验和良好, 同时帧中未出现其他错误, 则MAC应向发送方发送一个NA响应帧。

必须根据RFC 4861的第7.1.1节中定义的校验来验证NS帧。未通过验证校验的帧将被丢弃。

NA响应帧具有以下特性:

帧报头:

- DA = NS数据包的帧报头中的SA
- SA = 器件的MAC地址
- 类型 = 86DDh

IPv6报头:

- SA = 当唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2) 的NA SA选择 (NA_SA_SEL) 清零时, 使用NS数据包的目标地址。置1时, 使用NSx IPv6目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST) 中的值。
- DA = NS数据包的SA (指定时)。如果NS数据包的IPv6 SA中包含未指定的地址 (0::0), 则DA = FF02:0:0:0:0:0:1
- 跳数限制 = 255

ICMPv6:

- 类型 = 136
- 代码 = 0
- 校验和 = 设置为校验和——通过以IPv6报头字段的“伪报头” (下一个报头为58) 开始的整条消息计算的二进制补码和的16位二进制补码
- 路由器标志 = 0
- 请求标志 = 1 (目标地址不等于FF02:0::1时, 否则为0)
- 溢出标志 = 1
- 保留 = 0 (这是29位字段)
- 目标地址 = NS数据包中的目标地址
- 选项 = 器件的MAC地址 (与帧报头相同)

注： 只要从 **NS 卸载使能 (NS_OFFLOAD_EN)** 置 1 到清零的时间间隔内接收到 **NS 数据包**，**唤醒控制和状态寄存器 2 (WUCSR2)** 中的 **IPv6 TCP SYN 数据包接收 (IPV6_TCPSYN_RCD)** 位便会置 1。该位与**唤醒控制和状态寄存器 1 (WUCSR1)** 和**唤醒控制和状态寄存器 2 (WUCSR2)** 中包含的所有其他状态位均应在进入 **SUSPEND** 状态之前清零。**NS 数据包接收 (NS_RCD)** 将在退出 **SUSPEND** 状态时自动清零，前提是**功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL)** 中的**恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS)** 位置 1。

8.6 ARP 卸载

ARP 卸载是一种电源管理功能，允许器件通过生成和发送所需的响应数据包来响应 ARP 请求。

以下寄存器用于实现 ARP 卸载：

- **ARP 发送方协议地址寄存器 (ARP_SPA)**
- **ARP 目标协议地址寄存器 (ARP_TPA)**

注： 寄存器可设置为与要进行内容比较的协议字段强制发生匹配。有关详细信息，请参见寄存器定义。

当 **WUCSR2** 中的 **ARP 卸载使能 (ARP_OFFLOAD_EN)** 位置 1 时，使用这些寄存器。使能时，**MAC** 中的逻辑将检查所有接收的以太网帧的帧类型。目标地址与器件的 **MAC** 地址匹配或为广播地址的 **ARP 帧**（帧类型为 **0806h**）将进行进一步检查。非 **ARP 帧** 或目标地址不符合选择标准的 **ARP 帧** 将被忽略。

将校验 **ARP** 报头的以下字段，以确保其设置为指定值。如果发生不匹配，帧将被忽略。

- 硬件类型 (**HTYPE**) —— 以太网为 **0x0001**
- 协议类型 (**PTYPE**) —— **IPv4** 为 **0x0800**
- 硬件地址长度 (**HLEN**) —— 以太网为 **0x06**
- 协议地址长度 (**PLEN**) —— **IPv4** 为 **0x04**
- 操作码 (**OP**) —— 请求为 **0x0001**

ARP 发送方协议地址寄存器 (ARP_SPA) 和 **ARP 目标协议地址寄存器 (ARP_TPA)** 的内容分别与 **ARP** 消息的 **SPA** 和 **TPA** 字段进行比较。如果这两个寄存器的内容均与消息的内容匹配，则向 **MAC TX** 发出信号以让其向发送方发送一个 **ARP 响应帧**。

ARP 响应帧 具有以下特性：

帧报头：

- **DA** = **ARP** 数据包的帧报头中的 **SA**
- **SA** = 器件的 **MAC** 地址
- 类型 = **0806h**

ARP 消息：

- 硬件类型 = 1
- 协议类型 = **0800h**
- 硬件长度 = 6
- 协议长度 = 4
- 发送方 **HA** = 器件的 **MAC** 地址
- 发送方 **IP** = **ARP** 请求数据包的 **TPA** 字段
- 目标 **HA** = **ARP** 请求数据包的 **SHA** 字段
- 目标 **IP** = **ARP** 请求数据包的 **SPA** 字段

注： 只要从ARP数据包接收（ARP_RCD）置1到清零的时间间隔内接收到ARP请求，WUCSR2中的ARP卸载使能（ARP_OFFLOAD_EN）位便会置1。此位与WUCSR1和WUCSR2中包含的所有其他状态位均应在进入SUSPEND状态之前清零。ARP数据包接收（ARP_RCD）将在退出SUSPEND状态时自动清零，前提是功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）中的恢复清除远程唤醒状态（RES_CLR_WKP_STS）位置1。

注： WUCSR2寄存器的ARP卸载使能（ARP_OFFLOAD_EN）位必须清零，MAC才能恢复正常的接收和发送操作。如果未能在恢复为正常状态时将此位和WUCSR1与WUCSR2中包含的所有其他使能位清零，或者在正常操作期间将此位置1，都将导致意外的操作与结果。

8.7 自动速度和双工检测

器件允许手动或自动控制速度和双工操作。

MAC控制寄存器（MAC_CR）中的自动速度检测（ASD）位控制MAC工作速度是自动确定还是手动设置。ASD置1时，MAC忽略MAC控制寄存器（MAC_CR）的MAC配置（CFG）字段的设置并自动确定工作速度。MAC对内部接收时钟信号进行采样以实现速度检测，并报告通过MAC配置（CFG）字段最终确定的速度。ASD为0时，MAC配置（CFG）字段的设置确定工作速度。

MAC控制寄存器（MAC_CR）中的自动双工检测（ADD）位控制MAC工作在手动还是自动双工工作模式下。该位置1时，MAC忽略MAC控制寄存器（MAC_CR）中的双工模式（DPX）位的设置并自动确定双工工作模式。MAC使用PHY状态信号完成模式检测，并报告通过双工模式（DPX）位最终确定的状态。ADD为0时，双工模式（DPX）位的设置确定双工工作模式。

更多信息，请参见第9.1节“5类双绞线介质接口”。

丢失SYNC时，MAC将开始自动速度和/或双工检测，具体取决于ASD/ADD的设置。

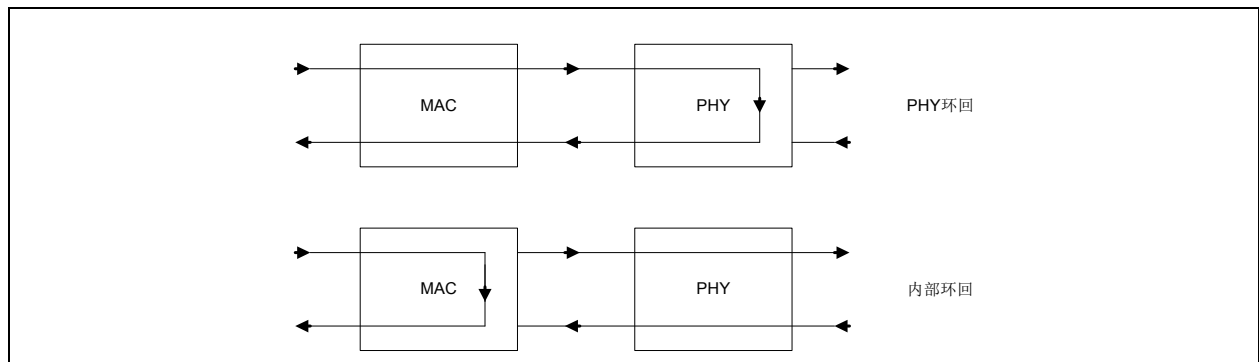
8.8 环回工作模式

以下环回模式可供使用：

- PHY环回模式
- MAC内部环回模式

该模式通过MAC控制寄存器（MAC_CR）的内部环回工作模式（INT_LOOP）位配置，仅在全双工工作模式下有效。在该环回模式下，TX帧由内部GMII接口接收并发送回MAC，而不发送给PHY。

图8-1： 环回工作模式



8.9 802.3az EEE支持

器件支持IEEE 802.3az-2012版标准中定义的高效节能以太网。EEE支持通过MAC控制寄存器（MAC_CR）的节能以太网使能（EEEEN）位使能。

8.9.1 TX LPI生成

MAC应向PHY指示LPI请求的过程分为两部分。

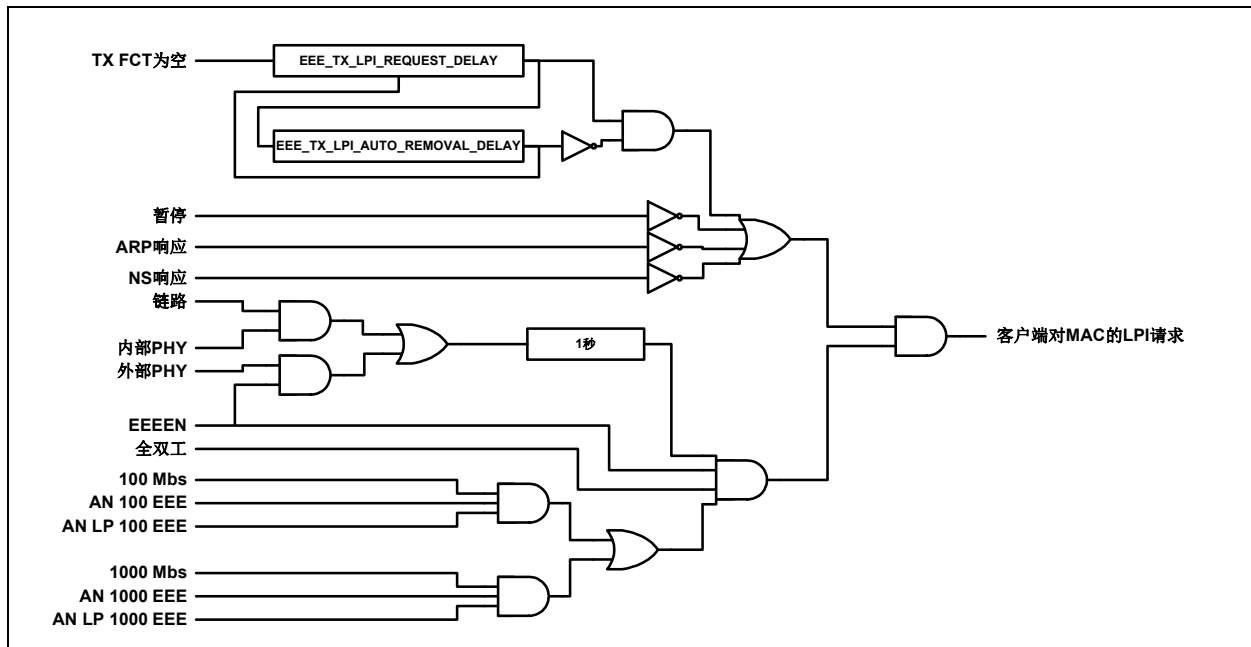
第一部分是“客户端”的概念，基本上是MAC需要发送的任何数据源。其中包括通过TX FCT的数据包数据、通过RX FCT的暂停帧请求以及因接收到某些帧而由MAC从内部生成的ARP和NS卸载帧。

第二部分是MAC低层FSM，其中包括IDLE、DEFERRAL、IFG、PREAMBLE和DATA/FCS的概念。

8.9.1.1 客户端对MAC的LPI请求

图8-2给出了客户端对MAC的LPI请求过程。

图8-2: 客户端LPI请求生成



当TX FCT在EEE TX LPI请求延时计数寄存器（EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT）指定的时间（ μs ）内为空时，则会将一条对MAC的TX LPI请求置为有效。这是由FCT TX空定时器来管理的。这段时间可设置为0 μs 。如果TX FCT在定时器运行时变为非空，定时器将复位（即，为空的时间不进行累积）。请求TX LPI且TX FCT变为非空后，TX LPI请求将无效。客户端应恢复为等待TX FCT变为空。请注意，对MAC的TX LPI请求可以仅在一个时钟周期内置为有效。

如果预计将发生周期性传输，可选择在经过EEE TX LPI自动移除延时寄存器（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY）中指定的时间后自动消除TX LPI请求。此功能通过节能以太网TX LPI自动移除使能（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_EN）位使能。TX FCT空定时器将复位且客户端将恢复为等待TX FCT在上述请求延时而变为空。

仅当MAC控制寄存器（MAC_CR）中的节能以太网使能（EEEEN）位置1、当前速度为100 Mbps或1000 Mbps、当前双工模式为全双工并且自动协商结果指示本地和伙伴设备在当前工作速度下均支持EEE时，TX LPI请求才会置为有效。为防止出现不稳定的链路条件，PHY链路状态还必须指示“接通”持续1秒钟，之后才能请求LPI。

即使MAC发送寄存器（MAC_TX）中的发送器使能（TXEN）位清零，TX LPI请求也会置为有效。

向MAC请求TX LPI时，节能以太网开始TX低功耗中断（EEE_START_TX_LPI_INT）位将置1。如果节能以太网开始TX低功耗使能（EEE_START_TX_LPI_EN）置1，该位会生成USB中断。

当TX LPI请求置为无效时，由于上述EEE TX LPI自动移除延时寄存器（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY）定时器到期，节能以太网停止TX低功耗中断（EEE_STOP_TX_LPI_INT）位将置1。如果节能以太网停止TX低功耗使能（EEE_STOP_TX_LPI_EN）置1，该位随后会生成USB中断。

此外，当TX LPI请求因同一自动消除信号而置为无效时，如果节能以太网TX唤醒使能（EEE_TX_WAKE_EN）置1，节能以太网TX唤醒（EEE_TX_WAKE）位将置1。节能以太网TX唤醒（EEE_TX_WAKE）置1将导致EEE唤醒状态（EEE_WUPS）置1。如果EEE唤醒使能（EEE_WAKEUP_EN）置1，EEE唤醒状态（EEE_WUPS）反过来又会生成USB远程唤醒事件。要想在SUSPEND3功耗状态下工作，需要EEE TX唤醒，但硬件不得有意强制功耗状态映射，因为已交由软件驱动程序来正确匹配唤醒事件和功耗状态。

8.9.1.1.1 流控制、ARP响应和NS响应数据包交互

等待TX FCT空定时器到期的过程中可能需要发送暂停帧（根据RX FCT值或RX FCT溢出自动生成或通过FLOW寄存器中的FORCE_FC位手动生成）、ARP或NS响应数据包。当此类数据包为必要条件时，TX FCT空定时器不会重启或暂停。如果此类数据包在等待TX FCT空定时器的过程中启动但在等待时间之后完成，则将在数据包后请求TX LPI（即LPI请求延迟）。如果TX FCT在数据包发送期间变为非空，则TX FCT空定时器通常将复位，并且不会请求TX LPI。

当TX LPI请求置为有效时，还可能需发送暂停帧、ARP或NS响应数据包。当此类数据包为必要条件时，TX LPI请求将置为无效，数据包将提供给MAC来进行发送。MAC（如下所述）将延迟至相应唤醒定时器到期后才会发送数据包。数据包发送给MAC后，TX LPI会立即重新置为有效，前提是FCT空定时器仍为到期状态而EEE TX LPI自动移除延时寄存器（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY）定时器尚未到期。MAC（如下所述）将先完成数据包发送，再向PHY发出LPI信号。

由于流控制、ARP或NS响应数据包而消除LPI请求时不会复位FCT空定时器，而且也不会复位或暂停EEE TX LPI自动移除延时寄存器（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY）定时器。

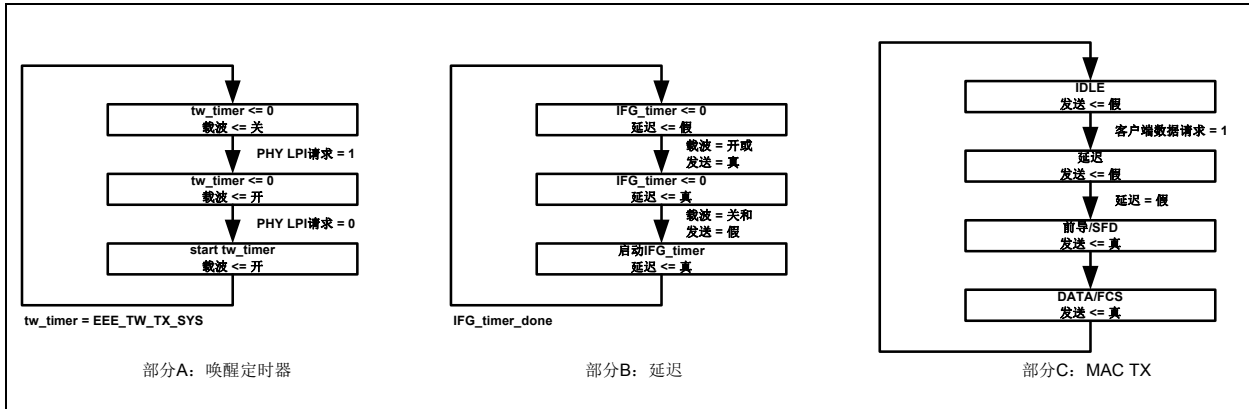
8.9.1.2 MAC对PHY的LPI请求

MAC始终将先完成当前数据包，再向PHY发出TX LPI信号。数据包操作期间，可将来自客户端的TX LPI请求置为有效和置为无效。这将不会产生对PHY的TX LPI请求，也不会触发唤醒定时器（如下所述）。

即使MAC发送寄存器（MAC_TX）中的发送器使能（TXEN）位清零，MAC也将生成对PHY的TX LPI请求。

802.3az 规定了带载波侦听延迟的精简全双工 MAC 的用法。这基本上意味着，一旦对 PHY 的 TX LPI 请求置为无效，MAC 便会在发送帧之前延迟一段时间，具体时长为 [EEE 时间等待 TX 系统寄存器 \(EEE_TW_TX_SYS\)](#) 中指定的时间与正常 IPG 之和。如图 8-3 所示。

图 8-3: TX LPI 唤醒定时器



在图中的 A 部分，当对 PHY 的 TX LPI 请求置为有效时，载波指示符置 1。当对 PHY 的 TX LPI 请求置为无效时，将触发唤醒定时器（tw_timer），一旦唤醒定时器到期，就会将载波指示符清零。请注意，TX 等待值会因工作速度而异。

从图中的 B 部分可知，当发送帧或载波指示符有效时，延迟指示符置 1。一旦帧发送完成或（逻辑“与”）载波指示符清零，便会触发 IFG 定时器，一旦 IFG 定时器到期，就会将延迟指示符清零。

从图中的 C 部分可知，MAC 发送器等待延迟指示符清零后再发送帧。这一点保持不变。

8.9.1.2.1 在唤醒后选择发送数据源

目前，当同时收到发送 FCT 数据、ARP 或 NS 响应或者暂停帧的请求时，MAC 会使暂停数据包的优先级高于其他数据源。为了最大程度降低唤醒时间对暂停数据包发送延时的影响，必须在唤醒时间到期后再选择数据源。

例如，假定在 TX LPI 期间向 TX FCT 写入最大尺寸的发送数据包。然后假定在唤醒时间内，RX FCT FIFO 值达到暂停阈值并且对要发送的暂停数据包发出了请求。唤醒时间到期时，如果选择并发送来自 TX FCT 的数据包，则最终的暂停数据包所等待的时间为唤醒时间部分加上最大数据包发送时间。其余唤醒时间不会计入 RX FCT 阈值设置，结果可能会发生溢出。为避免这一问题，应在唤醒时间到期后再选择暂停数据包。

8.9.1.2.2 暂停 GMII TX 时钟

一旦 TX LPI 请求置为有效，MAC 便可选择基于 [MAC 控制寄存器 \(MAC_CR\)](#) 中的 [节能以太网 TX 时钟停止使能 \(EEE_TX_CLK_STOP_EN\)](#) 位暂停 GMII GTX_CLK 输出。MAC 会在 TX LPI 请求置为有效之后、时钟暂停之前提供至少 9 个 GTX_CLK 时钟周期。MAC 会在 TX LPI 请求置为无效之前提供至少 1 个 GTX_CLK 时钟周期。

8.9.1.2.3 TX LPI 计数器

MAC 维持计数器 [EEE TX LPI 转换](#)，该计数器用于计数对 PHY 的 TX LPI 请求从无效切换到有效的次数。该计数器不可写并且不会在读取时清零。

MAC 维持计数器 [EEE TX LPI 时间](#)，该计数器用于计数 TX LPI 置为有效的时长（μs）。请注意，该计数器不包括 [EEE 时间等待 TX 系统寄存器 \(EEE_TW_TX_SYS\)](#) 中指定的时间。该计数器不可写并且不会在读取时清零。

工作在 SUSPEND0、SUSPEND3 和正常配置功耗状态下时需要这两个计数器。

8.9.2 RX LPI 检测

为确保稳定性，检测到来自PHY的RX LPI的活动时间长达3个RX时钟才能将其视作有效活动信号，检测到来自PHY的RX LPI的无活动时间长达4个RX时钟才能将其视为有效无活动信号。

8.9.2.1 LPI对自动速度检测的影响

PHY可以在指示LPI后暂停RX_CLK，但至少要经过LPI的9个RX时钟后RX_CLK才会停止。当RX_CLK重启时，由于唤醒信号发出，PHY指示正常IDLE之前，至少会经过RX LPI的1个RX时钟。

8.9.2.2 解码LPI

MAC将解码RX LPI指示的开头并将**节能以太网RX低功耗中断 (EEE_RX_LPI_INT)**位置1。如果**节能以太网RX低功耗使能 (EEE_RX_LPI_EN)**置1，该位会生成USB中断。

MAC将解码RX LPI指示的结尾，如果**节能以太网RX唤醒使能 (EEE_RX_WAKE_EN)**位置1，则MAC会将**节能以太网RX唤醒 (EEE_RX_WAKE)**位置1。**节能以太网RX唤醒 (EEE_RX_WAKE)**置1将导致**EEE唤醒状态 (EEE_WUPS)**置1。如果**EEE唤醒使能 (EEE_WAKEUP_EN)**置1，**EEE唤醒状态 (EEE_WUPS)**反过来又会生成USB远程唤醒事件。要想在SUSPEND0和SUSPEND3功耗状态下工作，需要EEE RX唤醒，但硬件不得有意强制功耗状态映射，因为已交由软件驱动程序来正确匹配唤醒事件和功耗状态。

仅当**MAC控制寄存器 (MAC_CR)**中的**节能以太网使能 (EEEEEN)**位置1、当前速度为100 Mbps或1000 Mbps、当前双工模式为全双工并且自动协商结果指示本地和伙伴设备在当前工作速度下均支持EEE时，MAC才会解码LPI指示。为防止出现不稳定的链路条件，PHY链路状态还必须指示“接通”持续1秒钟，之后才能解码LPI。

即使MAC接收寄存器 (MAC_RX) 中的接收器使能 (RXEN) 位清零，MAC也将解码LPI指示。

8.9.2.3 RX LPI 计数器

MAC维持计数器**EEE RX LPI转换**，该计数器用于计数来自PHY的LPI指示从无效切换到有效的次数。该计数器不可写并且不会在读取时清零。

MAC维持计数器**EEE RX LPI时间**，该计数器用于计数PHY指示LPI的时长 (μs)。该计数器不可写并且不会在读取时清零。

工作在SUSPEND0、SUSPEND3和正常配置功耗状态下时需要这两个计数器。

8.10 MAC复位看门狗定时器

MAC中有一部分依靠以太网PHY生成的时钟工作。在PHY复位事件期间，MAC的这一部分设计为直到PHY时钟工作才退出复位状态，以便各个MAC复位能够同时置为无效。在未使能MAC RX和TX时钟的错误条件下，将提供看门狗定时器来检测此条件。定时器的持续时间为8 ms。

下列情况下使用了看门狗定时器：

- 系统级复位事件。
- **PHY复位 (PHY_RST)** 会复位MAC中依靠PHY接收和发送时钟工作的部分，因此也会使能看门狗定时器。
- 以太网PHY在SUSPEND2状态下保持复位。如果器件切换为正常已配置状态，PHY以及MAC中受影响的部分必须退出复位状态。这同样会使能看门狗定时器。

定时器到期后，会将**中断状态寄存器 (INT_STS)** 中的**MAC复位超时 (MACRTO_INT)** 位置为有效。

9.0 千兆位以太网PHY (GPHY)

该器件包含一个低功耗千兆位以太网PHY (Gigabit Ethernet PHY, GPHY) 收发器, 完全符合 IEEE 802.3、802.3u、802.3ab 和 802.3az (节能以太网) 标准。它提供有低电磁干扰 (Electromagnetic Interference, EMI) 线路驱动器, 并集成有可降低功耗并节省印刷电路板 (Printed Circuit Board, PCB) 空间的线路侧端接电阻。

以太网PHY的混合信号和数字信号处理 (Digital Signal Processing, DSP) 架构可确保稳健性能, 即使在较恶劣的环境下亦能如此。它支持半双工和全双工 10BASE-T、100BASE-TX 和 1000BASE-T 通信速度 (基于 5 类 (Cat5) 非屏蔽双绞线 (Unshielded Twisted Pair, UTP) 电缆, 对应的距离大于 100m), 并且对于 NEXT、FEXT、回声和其他类型环境以及系统电子噪声展现出了极大的耐受性。以太网PHY可实现自动协商以自动确定可能的最佳速度以及双工工作模式。HP Auto-MDIX 支持允许采用直接连接或交叉 LAN 电缆。

以太网PHY支持 LAN 唤醒 (WoL), 可提供一种机制以用于在接收到理想 DA、广播、魔术包或唤醒帧时触发中断。借助该功能, 可过滤 PHY 层的数据包, 而无需 MAC 干预。此外, 以太网PHY还支持电缆诊断, 允许器件通过供应商特定的寄存器识别开路/短路故障及其在电缆上的位置。

根据 IEEE 802.3-2005 标准, 所有数字接口引脚均可承受 3.6V 电压。利用集成的节能以太网 (EEE) 功能和增强型 ActiPHY 节能模式可进一步降低功耗, 从而在链路使用率较低时实现大幅节能。

以太网PHY可通过以太网PHY控制和状态寄存器进行配置。这些寄存器由以太网MAC通过MII访问寄存器 (MII_ACCESS) 和MII数据寄存器 (MII_DATA) 间接访问。

9.1 5类双绞线介质接口

9.1.1 电压模式线路驱动器

以太网PHY使用获得专利的电压模式线路驱动器, 可完全集成串联端接电阻 (将PHY的5类接口连接至外部 1:1 变压器时需要使用此类电阻)。此外, 该接口无需用户对磁铁的中心抽头施加外部电压。

9.1.2 5类自动协商和并行检测

以太网PHY支持 IEEE 802.3-2008 条款 28 和 IEEE 802.3az 中规定的双绞线自动协商。自动协商过程评估本地PHY及其链路伙伴的通告功能以确定可能的最佳工作模式。特别是, 自动协商可以确定 1000BASE-T 的速度、双工配置和主/从工作模式。此外, 自动协商还允许内部MAC使用可选的“下一页”功能通过以太网PHY与其链路伙伴MAC进行通信, 从而设置 IEEE 标准可能未定义的属性。

如果5类链路伙伴不支持自动协商, 则以太网PHY会自动使用并行检测来选择合适的链路速度。

自动协商通过将以太网PHY模式控制寄存器的自动协商使能位清零来禁止。如果自动协商已禁止, 则以太网PHY模式控制寄存器的速度选择[0]、速度选择[1]和双工模式位的状态会确定设备的工作速度以及双工模式。10BASE-T 和 100BASE-T 无需自动协商, 而条款 40 已规定 1000BASE-T 需要自动协商。

9.1.3 1000BASE-T 强制模式支持

设备为 1000BASE-T 强制测试模式提供支持。在该模式下, 以太网PHY可被强制进入 1000BASE-T 模式, 且无需在链路的两端手动进行主/从设置。该模式仅供测试, 不应用于正常工作条件。要在该模式下配置PHY, 请将以太网PHY页2 EEE 控制寄存器的使能 1000BASE-T 强制模式位设为 1b, 并将以太网PHY模式控制寄存器的速度选择[1]和速度选择[0]位设为 10b。

9.1.4 自动交叉和极性检测

为正确配置和管理以太网链路, 以太网PHY具有稳健的自动交叉检测功能, 可用于双绞线接口的全部三种速度 (10BASE-T、100BASE-T 和 1000BASE-T)。该功能被称为 HP Auto-MDIX, 完全符合 IEEE 标准 802.3-2008 的条款 40。

此外，设备还会检测并更正所有MDI对的极性错误，该功能十分有用且超越了标准要求。

默认情况下，设备的HP Auto-MDIX检测和极性更正均已使能。默认设置可通过以太网PHY旁路控制寄存器的禁止自动MDI/MDI-X校正和禁止极性翻转校正位进行更改。这些功能的状态位均位于以太网PHY辅助控制和状态寄存器中。

HP Auto-MDIX算法可基于表9-1中所列的任一MDI接线对组合成功进行检测、更正和操作。

表9-1：支持的MDI对组合

RJ-45 引脚配对				模式
1和2	3和6	4和5	7和8	
A	B	C	D	正常MDI
B	A	D	C	正常MDI-X
A	B	D	C	正常MDI（C对和D对交换）
B	A	C	D	正常MDI-X（C对和D对交换）

9.1.5 手动MDI/MDI-X设置

除了HP Auto-MDIX检测外，还可使用以太网PHY页1 LED和交叉控制寄存器的MDI/MDI-X强制使能位将PHY强制为MDI或MDI-X。将这些位设为10b可强制为MDI，将这些位设为11b可强制为MDI-X。使这些位保持为00b则可使MDI/MDI-X设置基于以太网PHY旁路控制寄存器的禁止强制10/100模式下的自动MDI/MDI-X和禁止自动MDI/MDI-X校正位。

9.1.6 链路速度降档

为了在与1000BASE-T不兼容的布线环境下工作，以太网PHY提供了自动链路速度“降档”选项。如果使能该选项，则 在1000BASE-T下经过设定数量的失败尝试后，设备会自动将其1000BASE-T自动协商通告切换至下一档较低速度。如果后续连接了具有1000BASE-T支持的链路伙伴，则无需复位即可退出该状态。

这在安装使用旧电缆（可能仅包括A和B对，而不包括C和D对）的网络中进行设置时十分有用。在这种情况下，两对 电缆检测和自动降档操作可实现10/100BASE-T速度下的链路接通。

要配置和监视链路速度降档情况，请将以太网PHY页1扩展PHY控制3寄存器的使能电缆损坏自动降档、链接速度自动降档控制和应用降档位置1。

9.1.7 节能以太网

以太网PHY支持IEEE 802.3az节能以太网标准。该标准提供了一种在使用率较低时降低以太网链路功耗的方法。它使用低功耗空闲（Low Power Idles, LPI）来实现此目标。

使用LPI时，链路的使用模型将尽快发送数据，然后返回至低功耗空闲状态。通过循环切换于活动和低功耗两种状态之间为链路实现节能。在LPI期间，通过关闭未使用的电路以及使用该方法降低功耗，能耗取决于带宽利用率。

以太网PHY使用LPI优化100BASE-TX和1000BASE-T工作模式下的功耗。此外，IEEE 802.3az标准还定义了10BASE-Te模式，该模式可将发送信号幅值（峰-峰值）从5V降至3.3V左右。该模式降低了10 Mbps链路速度模式下的功耗，可通过100m 5类电缆或更优质的电缆与早期10BASE-T兼容型PHY完全交互。

要在10BASE-Te模式下配置以太网PHY，请将以太网PHY页2EEE控制寄存器中的使能节能（802.3az）10BASE-Te工作模式位设为1b。其他节能以太网功能通过MMD控制和状态寄存器EEE通告（EEE_ADVERTISEMENT）和EEE链路伙伴通告（EEE_LP_ADVERTISEMENT）进行控制。

9.1.8 电缆诊断

器件具有一套完备的电缆诊断功能，可通过[以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器](#)、[以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器](#)和[以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器](#)使用这些功能。此类功能可访问和检查各种电缆工作条件及状态。通过[以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器](#)中的[电缆诊断触发](#)位触发后，电缆诊断功能便能识别电缆长度以及工作条件，还能将5类双绞线布线中可能会出现的各种常见故障隔离。

注： 在1000BASE-T模式下基于双绞线接口建立链路后，电缆诊断可在不干扰链路或任何数据传输的情况下运行。不过，在100BASE-TX或10BASE-T模式下建立链路后，电缆诊断会在诊断运行时使链路断开。完成电缆诊断后，链路会重新建立连接。

这套电缆诊断包含以下诊断功能：

- 检测[电缆对之间的耦合](#)
- 检测[电缆对端接](#)
- 确定[电缆长度](#)

9.1.8.1 电缆对之间的耦合

因接线图错误而引起的短路、不当端接或高串扰会引发错误条件，例如，电缆对之间的耦合异常。这些条件会阻止器件在任一速度条件下建立链路。

9.1.8.2 电缆对端接

要正确端接5类电缆，需要在正负电缆端子之间添加100Ω的差分阻抗。[IEEE 802.3](#)允许的端接电阻范围为85Ω至115Ω。如果端接电阻不在该范围内，则会由电缆诊断报告为端接异常。诊断还可确定电缆对是否存在开路或短路。

9.1.8.3 电缆长度

如果安装的5类电缆正确端接，则电缆诊断会报告相应的电缆长度（单位为米）。如果存在电缆故障，则会报告与故障之间的距离。电缆长度在120米范围内被视为可靠。

9.2 以太网PHY电源管理

9.2.1 PHY掉电

以太网PHY可通过[以太网PHY模式控制寄存器](#)中的IEEE特定[掉电](#)位掉电。

9.2.2 增强型PHY电源管理

除了IEEE特定的掉电控制位之外，器件还包含增强型PHY电源管理模式。该模式可使能对功耗敏感型应用的支持。它利用信号检测功能来监视介质接口上是否存在链路，从而确定何时自动使PHY掉电。PHY以可编程的间隔“唤醒”并尝试“唤醒”链路伙伴PHY，具体通过铜介质发送FLP突发来实现。

在正常工作期间，可通过将[以太网PHY辅助控制和状态寄存器](#)的[增强型PHY使能](#)位设为1b，随时使能增强型PHY电源管理模式。

在以下情况下，增强型PHY电源管理模式有助于降低功耗：

- PHY端口未插入电缆
- PHY端口已插入电缆，但另一端没有链路伙伴
- PHY端口已插入电缆，且另一端有链路伙伴，但未传输链路脉冲（因未上电、处于复位状态或其他原因所致）。

增强型PHY电源管理模式可与除SUSPEND2外的所有暂停状态搭配使用，因为PHY已禁止。此外，还可在正常已配置、NetDetach和PME模式下通过将以太网PHY辅助控制和状态寄存器的增强型PHY使能位设为1b使能增强型PHY模式。在所有情况下，均可进行该操作。

对于PME模式，可使用EEPROM/OTP设置令增强型PHY模式默认处于使能状态。

9.3 LED接口

以太网PHY提供四个LED引脚，LED[0:3]。每个LED均可配置为显示不同状态信息（可通过设置以太网PHY LED模式选择寄存器的相应LED配置字段进行选择）。表9-2中的模式相当于以太网PHY LED模式选择寄存器中用于配置各个LED引脚的设置。默认LED状态为低电平有效，可通过修改以太网PHY页2 EEE控制寄存器的翻转LED极性字段进行更改。闪烁/脉冲宽度延长以及其他LED设置可通过以太网PHY LED行为寄存器进行配置。LED引脚还可通过EEPROM或OTP（LED配置0、LED配置1、LED配置2、LED配置3和LED配置4）进行配置。

表9-2: LED模式和功能汇总

模式	名称	说明
0	链路/活动	1 = 在任何速度下任何介质接口均无链路。 0 = 在任何速度下任何介质接口均存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在任何速度下任何介质接口均存在有效链路，且存在活动。
1	链路1000/活动	1 = 在1000BASE-T下无链路。 0 = 在1000BASE-T下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在1000BASE-T下存在有效链路，且存在活动。
2	链路100/活动	1 = 在100BASE-TX下无链路。 0 = 在100BASE-TX下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在100BASE-TX下存在有效链路，且存在活动。
3	链路10/活动	1 = 在10BASE-T下无链路。 0 = 在10BASE-T下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在10BASE-T下存在有效链路，且存在活动。
4	链路100/1000/活动	1 = 在100BASE-TX或1000BASE-T下无链路。 0 = 在100BASE-TX或1000BASE-T下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在100BASE-TX或1000BASE-T下存在有效链路，且存在活动。
5	链路10/1000/活动	1 = 在10BASE-T或1000BASE-T下无链路。 0 = 在10BASE-T或1000BASE-T下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在10BASE-T或1000BASE-T下存在有效链路，且存在活动。
6	链路10/100/活动	1 = 在10BASE-T或100BASE-TX下无链路。 0 = 在10BASE-T或100BASE-TX下存在有效链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在10BASE-T或100BASE-TX下存在有效链路，且存在活动。
7	保留	保留
8	双工/冲突	1 = 在半双工模式下建立链路，或未建立任何链路。 0 = 在全双工模式下建立链路。 闪烁或脉冲宽度延长 = 在半双工模式下建立链路，但存在冲突。
9	冲突	1 = 未检测到冲突。 闪烁或脉冲宽度延长 = 已检测到冲突。
10	活动	1 = 不存在任何活动。 闪烁或脉冲宽度延长 = 存在活动。（如果以太网PHY LED行为寄存器的LED活动输出选择位置1，则存在TX活动。）
11	保留	保留

表9-2: LED 模式和功能汇总（续）

模式	名称	说明
12	自动协商故障	1 = 不存在自动协商故障。 0 = 已发生自动协商故障。
13	保留	保留
14	强制LED熄灭	1 = 将LED置为无效。
15	强制LED点亮	0 = 将LED置为有效。

9.3.1 LED 行为

使用以太网PHY LED 行为寄存器，可配置以下LED 行为。

9.3.1.1 LED 组合

使能LED 针对主模式与辅助模式的组合显示状态。对于每个LED 引脚，这均可通过以太网PHY LED 行为寄存器的LED 组合禁止字段使能或禁止。例如，通过将某个LED 引脚配置为链路1000/活动模式，可使运行在1000BASE-T 模式下的铜链路（存在活动）通过一个LED 进行显示。LED 会在连至1000BASE-T 伙伴时置为有效，还会在PHY 发送活动/链路伙伴接收活动时闪烁或执行脉冲宽度延长。如果被禁止，则组合功能仅提供所选主功能的状态。在本示例中，如果组合功能已禁止，则仅链路1000 会将此LED 置为有效，辅助模式（活动）不会显示。

9.3.1.2 LED 闪烁或脉冲宽度延长

该行为用于活动和冲突指示。对于每个LED 引脚，这均可通过以太网PHY LED 行为寄存器的LED 脉冲宽度延长使能字段单独进行配置。在整个链路接通期间，活动和冲突事件会随机且间歇性地发生。闪烁即表示将LED 引脚置为有效和置为无效时的50% 占空比振荡。脉冲宽度延长可确保存在或不存在活动时，LED 在特定时间周期内被置为有效和置为无效。相应的速率也可配置，第9.3.1.3 节“LED 闪烁或脉冲宽度延长的速率”中有详细介绍。

9.3.1.3 LED 闪烁或脉冲宽度延长的速率

该行为在使能LED 引脚的闪烁/脉冲宽度延长（LED 脉冲宽度延长使能）时，控制LED 闪烁速率或脉冲宽度延长长度。对于每个LED 引脚，这均可通过以太网PHY LED 行为寄存器的LED 闪烁/脉冲宽度延长速率字段单独进行配置。闪烁速率（以50% 占空比在电压上下限之间进行切换）可设置为2.5 Hz、5 Hz、10 Hz 或20 Hz。对于脉冲宽度延长，速率可设置为50 ms、100 ms、200 ms 或400 ms。

9.3.1.4 LED 脉冲使能

为进一步节能，可通过将以太网PHY LED 行为寄存器的LED 脉冲使能位置1，从而以5 kHz 频率（20% 占空比）为LED （置为有效时）提供脉冲信号。

9.4 测试功能

以太网PHY包含多种测试功能，专用于实现系统级调试和生产测试。以下各小节对它们进行了详细介绍。

9.4.1 以太网数据包生成器

对于5类铜介质，以太网数据包生成器（Ethernet Packet Generator，EPG）在10/100/1000BASE-T速度设置下均可用，它能够解决MAC和PHY之间的问题或者本地连接的PHY与其远程链路伙伴之间的问题隔离。使能EPG功能可有效禁止所有MAC接口发送引脚以及将EPG选作发送至双绞线接口的所有数据的源。

注： EPG仅用于实验室或系统内测试设备。器件连接至实时网络时，不要使用EPG测试功能。

要使用EPG功能，请将以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器中的EPG使能位设为1b。使能EPG后，从MAC发送至PHY的数据包会发生丢失。不过使能EPG后，接至MAC的PHY接收输出引脚仍处于活动状态。

如果以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器的EPG运行/停止位被设为1b，则PHY将开始基于以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器和以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制2寄存器中的设置发送以太网数据包。这些寄存器用于设置：

- 各个数据包的源地址和目标地址
- 数据包大小
- 包间隔
- FCS状态
- 发送持续时间
- 有效负载模式

如果以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器的传输持续时间位被设为0，则EPG运行/停止位会在发送30,000,000个数据包后自动清零。

9.4.2 CRC计数器

该器件有一组循环冗余校验（Cyclical Redundancy Checking，CRC）计数器可供监视铜接口上的通信。共有两个单独的CRC计数器可供使用：

- 良好数据包计数器（以太网PHY页1接收正常计数器寄存器中的数据包计数器字段）
- 不良数据包计数器（以太网PHY页1扩展PHY控制4寄存器中的接收数据包CRC错误计数器字段）

良好CRC计数器的最高值为9,999个数据包。达到该值后，计数器会在出现第10,000个数据包时清零，并会继续对超出该值后出现的数据包进行计数。不良CRC计数器会在达到其最大计数器限值（255个数据包）时停止计数。

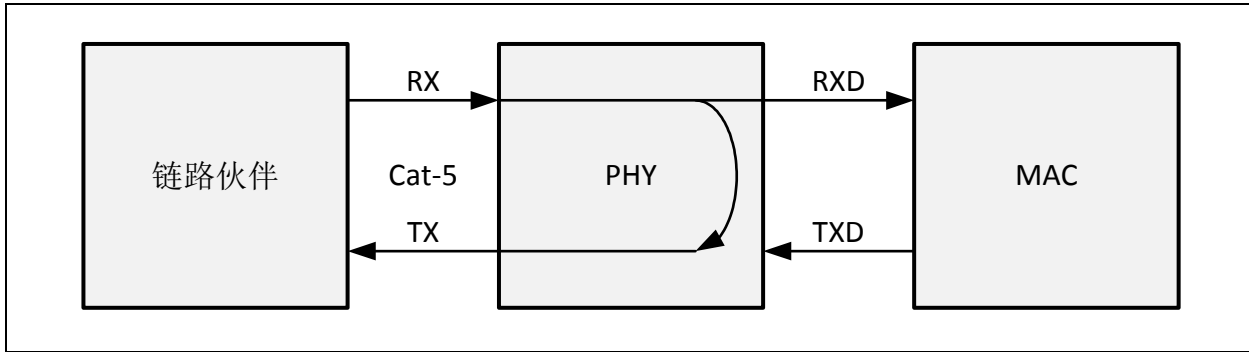
器件CRC计数器工作在10/100/1000BASE-T模式下，如下所述：

- 介质接口上接收到数据包后，以太网PHY页1接收正常计数器寄存器的数据包计数器有效位会置1，并会在被读取后清零。
- 该数据包随后由良好CRC计数器（以太网PHY页1接收正常计数器寄存器中的数据包计数器字段）或不良CRC计数器（以太网PHY页1扩展PHY控制4寄存器中的接收数据包CRC错误计数器字段）进行计数。
- 这两个CRC计数器在被读取时也会自动清零。

9.4.3 远端环回

通过将以太网PHY扩展PHY控制1寄存器的远端环回使能位设为1b来使能远端环回测试功能。使能后，该功能会强制将当前介质接口上来自链路伙伴的传入数据（传入PHY的MAC接口）重新传送回介质接口上的链路伙伴，如图9-1所示。此外，传入的数据还会出现在MAC接口的接收数据引脚上。使用该测试功能时，将忽略MAC接口的发送数据引脚上存在的数据。

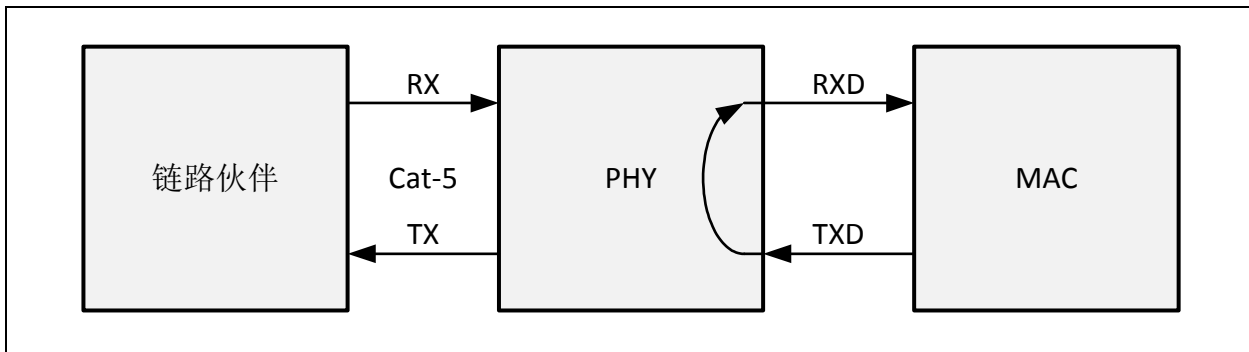
图9-1： 远端环回图



9.4.4 近端环回

使能近端环回测试功能（通过将以太网PHY模式控制寄存器的数字环回位设为1b）后，发送数据引脚（TXD）上的数据会在PCS块中环回至器件接收数据引脚（RXD），如图9-2所示。使用该测试功能时，网络中不会发送任何数据。

图9-2： 近端环回图



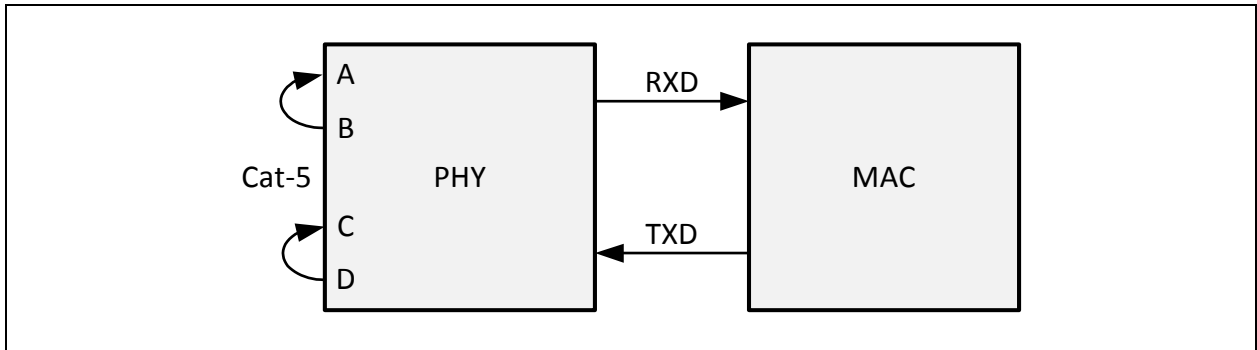
9.4.5 连接器环回

连接器环回测试功能允许双绞线接口在外部环回。使用该功能时，PHY必须连接至环回连接器或环回电缆。A对连接至B对，C对连接至D对，如图9-3所示。连接器环回功能支持所有可用的接口速度。

使用该连接器环回测试功能时，使用以太网PHY模式控制寄存器、以太网PHY器件自动协商通告寄存器和以太网PHY 1000BASE-T控制寄存器设置器件自动协商、速度和双工配置。对于1000BASE-T连接器环回，需要按以下顺序进行下列额外写操作：

1. 使能1000BASE-T连接器环回。将以太网PHY扩展PHY控制2寄存器的电缆环回模式使能位设为1b。
2. 禁止对交换校正。将以太网PHY旁路控制寄存器的禁止自动MDI/MDI-X校正位设为1b。

图9-3: 连接器环回图



10.0 EEPROM控制器（EEP）

设备可使用外部EEPROM存储USB描述符和MAC地址的默认值。EEPROM控制器支持大多数“93C56或93C66”型256/512字节EEPROM。总共使用九个地址位。

发生系统级复位后，设备会从EEPROM装载默认值。在此过程完成之前，设备不会接受来自主机的USB事务。

EEPROM控制器还允许主机对串行EEPROM的内容进行读、写和擦除操作。

注： 必须使用为256/512 x 8位操作组织的3线型2K/4K EEPROM。

10.1 EEPROM和OTP的关系

检测到的外部EEPROM的优先级应始终高于OTP。确定设备的配置源时，使用以下顺序：

1. EEPROM配置
2. OTP配置
3. CSR默认值

如果OTP被确定为未配置，则使用CSR默认值。

10.2 EEPROM自动装载

某些系统级复位（[USB复位](#)、[上电复位（POR）](#)、[外部芯片复位（RESET_N）](#)和[软复位（SRST）](#)）会将EEPROM的内容装载到设备中。复位后，EEPROM控制器尝试从EEPROM读取数据的第一个字节。如果从第一个地址中读取到值A5h，则EEPROM控制器会假设存在已编程的外部串行EEPROM。

注： USB复位仅装载MAC地址。

随后，EEPROM控制器会将EEPROM的内容装载到内部512字节描述符SRAM中。RAM的内容由USB EP0控制块根据需要进行访问（即，用于填充Get Descriptor命令）。有关与MAC地址相关的EEPROM字节顺序的详细说明，请参见[第15.1.54节“MAC接收地址低位寄存器（RX_ADDRL）”](#)（[第204页](#)）。

如果未从第一个地址中读取到A5h，则EEPROM控制器会结束初始化。除非存在已配置的OTP，否则应假设使用相关寄存器和USB描述符中规定的默认值。

如果不存在EEPROM或OTP，则由主机LAN驱动软件负责通过对[MAC接收地址高位寄存器（RX_ADDRH）](#)和[MAC接收地址低位寄存器（RX_ADDRL）](#)进行写操作来设置IEEE 802.3地址。

在EEPROM装载序列完成之前，设备不会响应USB主机。因此，复位后，USB PHY将保持断开状态，直至完成EEPROM装载。

10.3 EEPROM主机操作

在系统级复位后，EEPROM控制器完成读取（或尝试读取）EEPROM之后，主机可自由执行其他EEPROM操作。EEPROM操作通过EEPROM命令（E2P_CMD）和EEPROM数据（E2P_DATA）寄存器执行。[第15.1.12节“EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）”](#)（[第166页](#)）对所支持的EEPROM操作进行了说明。

如果EEPROM操作为“写入存储单元”（WRITE）或“全部写入”（WRAL）命令，主机必须先将所需数据写入到E2P_DATA寄存器中。之后，主机必须使用E2P_CMD寄存器通过相应地设置EPC_CMD字段发出WRITE或WRAL命令。如果操作为WRITE，则还必须将E2P_CMD的EPC_ADDR字段设置为所需存储单元。主机将EPC_BSY位设置为高电平时，会执行该命令。EPC_BSY位清零时即表示完成该操作。

如果EEPROM操作为“读取存储单元”（READ）操作，则主机必须使用E2P_CMD寄存器发出READ命令，同时还需将EPC_ADDR设置为所需存储单元。主机将EPC_BSY位设置为高电平时，会执行该命令。EPC_BSY位清零时即表示完成该操作，此时可从E2P_DATA寄存器读取EEPROM中的数据。

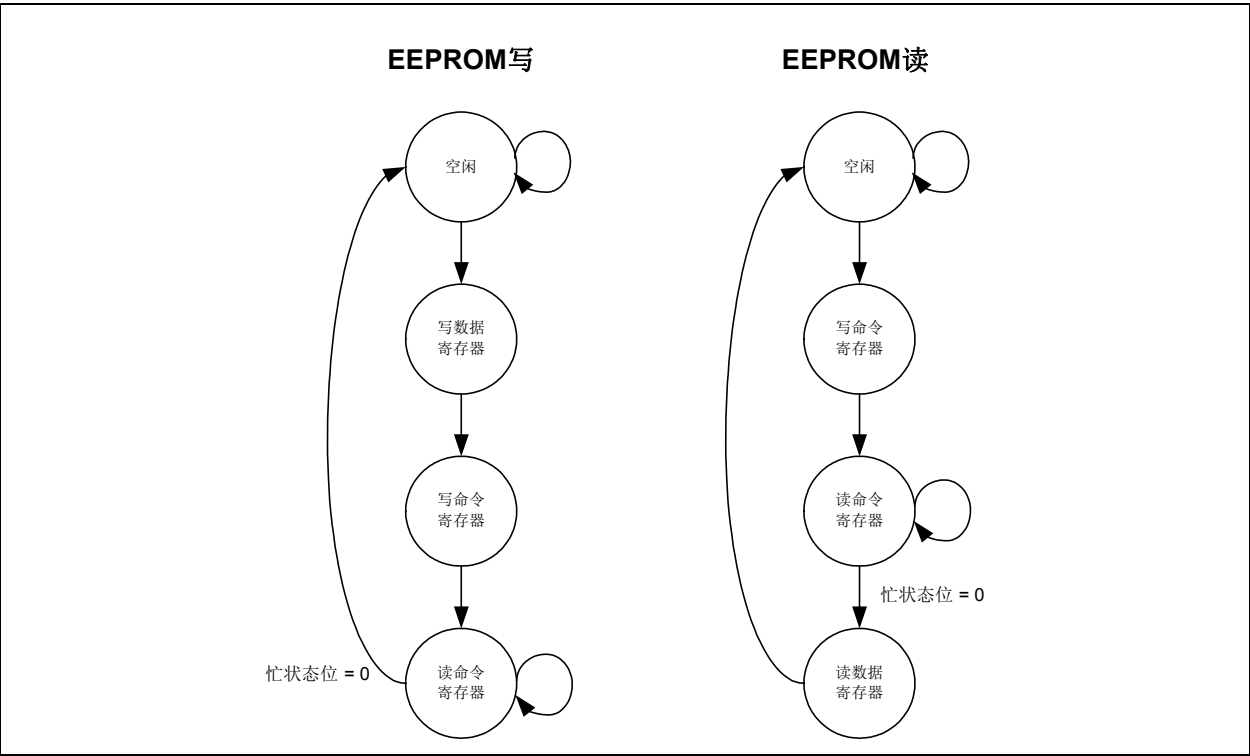
其他EEPROM操作通过向E2P_CMD寄存器写入相应的命令执行。主机将EPC_BSY位设置为高电平时，会执行该命令。EPC_BSY位清零时即表示完成该操作。在所有情况下，主机必须等待EPC_BSY清零，然后才能修改E2P_CMD寄存器。

注： EEPROM器件在擦除/写入禁止状态下上电。要修改EEPROM的内容，主机必须先发出EWEN命令。

如果尝试执行某个操作，并且EEPROM器件未在30 ms内做出响应，则器件会超时，E2P_CMD寄存器的EPC超时位（EPC_TO）会置1。

图10-1所示为执行EEPROM读或写操作所需的主机访问。

图10-1： EEPROM访问流程图

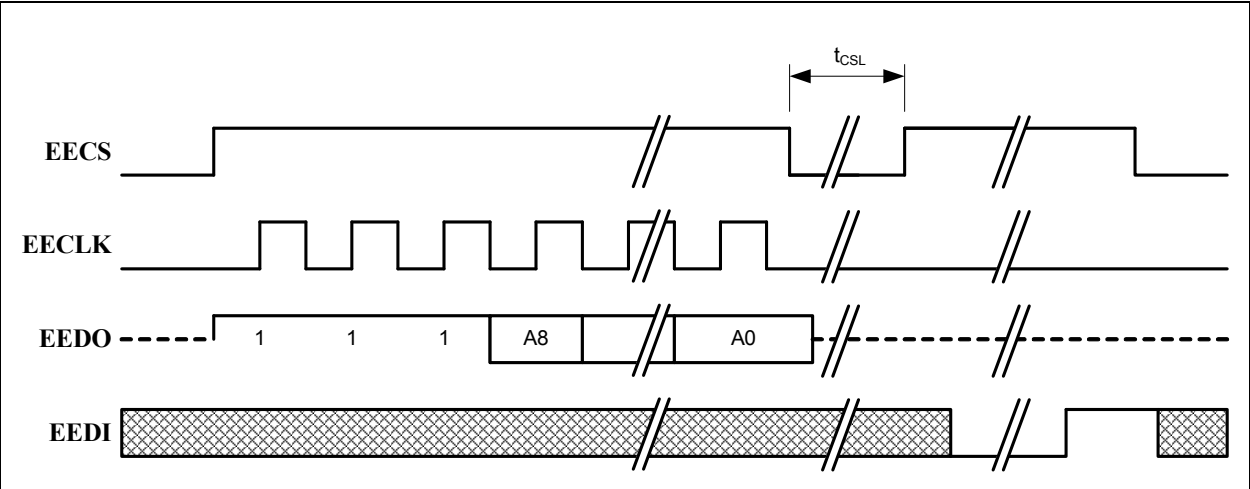


10.3.1 所支持的EEPROM操作

EEPROM控制器支持在主机控制下通过E2P_CMD寄存器执行以下EEPROM操作。操作通常受“93C46”EEPROM器件的支持。下面提供了各个操作的说明和功能时序图。有关各个命令的E2P_CMD字段设置，请参见第15.1.12节“EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）”（第166页）中的E2P_CMD寄存器说明。

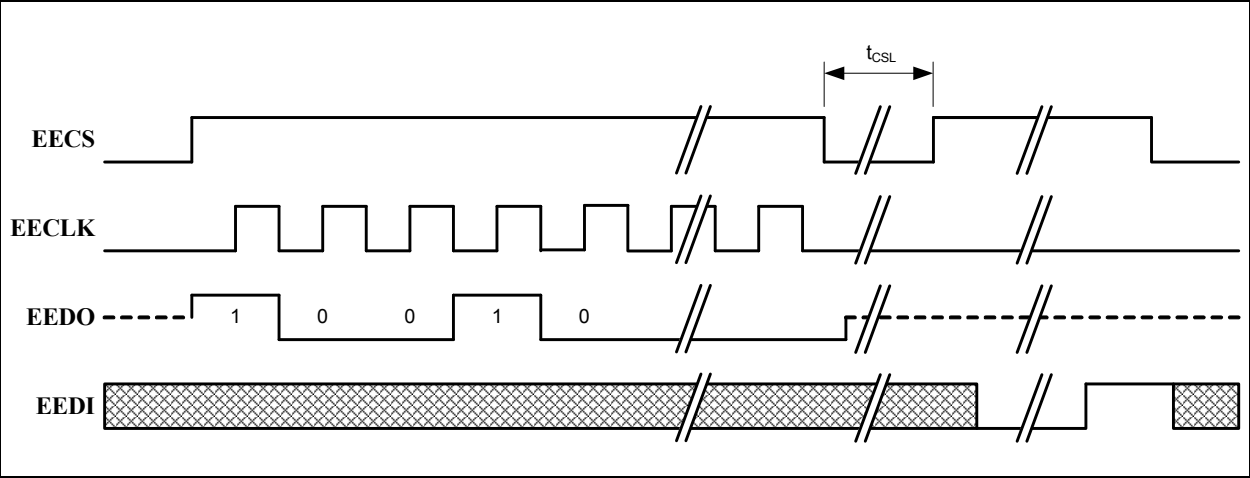
ERASE（擦除存储单元）：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令将擦除由EPC地址字段（PC_ADDR）选择的存储单元。如果EEPROM未在30 ms内做出响应，则EPC_TO位会置1。

图10-2： EEPROM ERASE周期



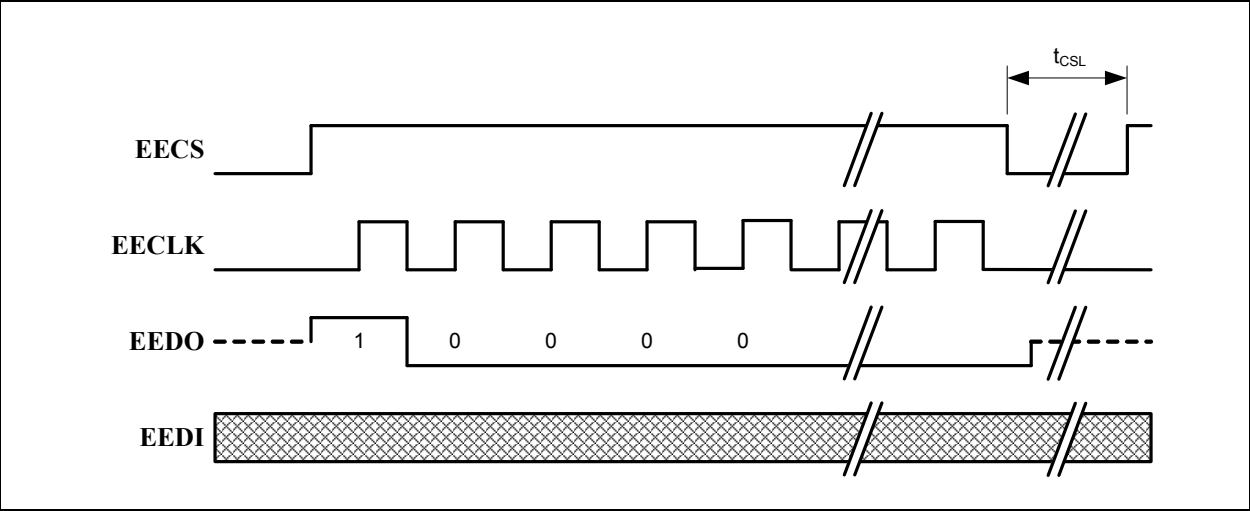
ERALL（全部擦除）：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令将对整个EEPROM启动批量擦除。如果EEPROM未在30 ms内做出响应，则EPC_TO位会置1。

图10-3： EEPROM ERALL周期



EWDS（擦除/写入禁止）：发出该命令后，EEPROM将忽略擦除和写入命令。要重新使能擦除/写入操作，需发出EWEN命令。

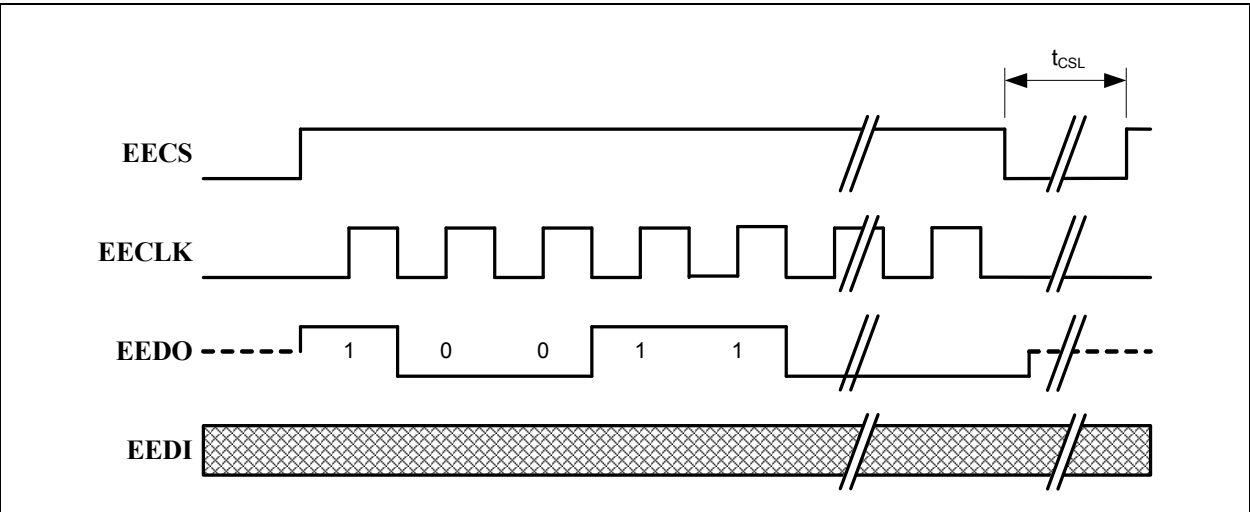
图10-4： EEPROM EWDS周期



EWEN（擦除/写入使能）：使能对EEPROM的擦除和写入操作。EEPROM将允许擦除和写入操作，直到发出“擦除/写入禁止”命令或执行掉电再上电时为止。

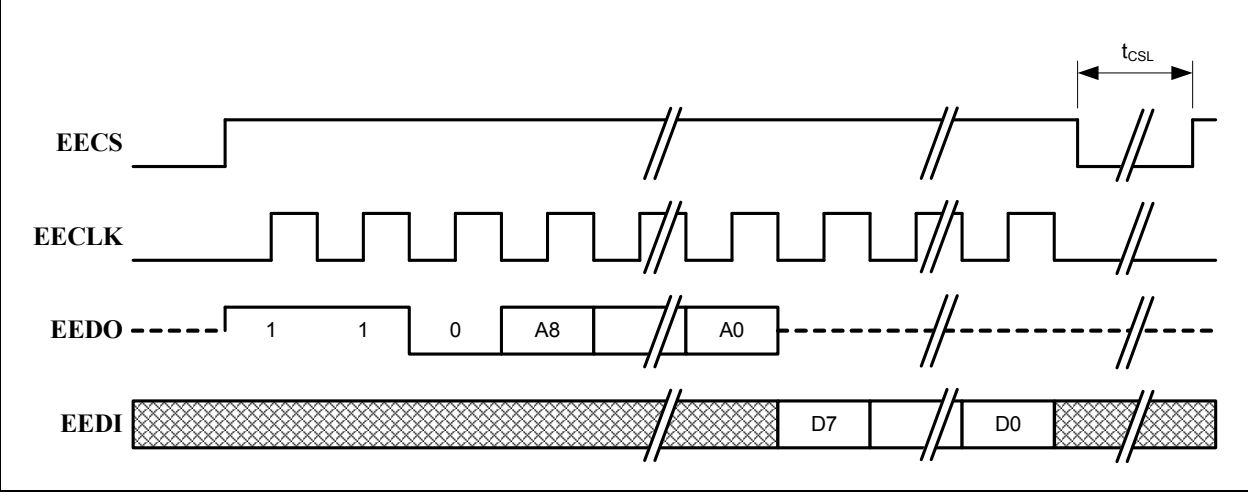
EEPROM器件将在擦除/写入禁止状态下上电。任何擦除或写入操作都将失败，直到发出擦除/写入使能命令时为止。

图10-5： EEPROM EWEN周期



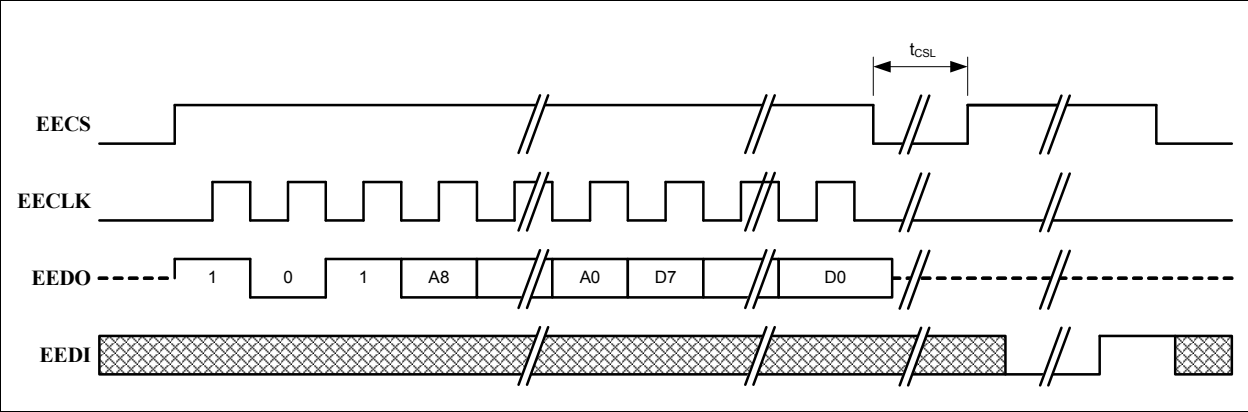
READ（读取存储单元）：该命令将读取EPC地址（EPC_ADDR）指向的EEPROM存储单元。读取结果位于E2P_DATA寄存器中。

图10-6： EEPROM READ 周期



WRITE（写入存储单元）：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令会将E2P_DATA寄存器的内容写入由EPC地址字段（EPC_ADDR）选择的EEPROM存储单元。如果EEPROM未在30 ms内做出响应，则EPC_TO位会置1。

图10-7： EEPROM WRITE 周期



WRAL（全部写入）：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令会将E2P_DATA寄存器的内容写入EEPROM的全部存储单元。如果EEPROM未在30 ms内做出响应，则EPC_TO位会置1。

图10-8： EEPROM WRAL周期

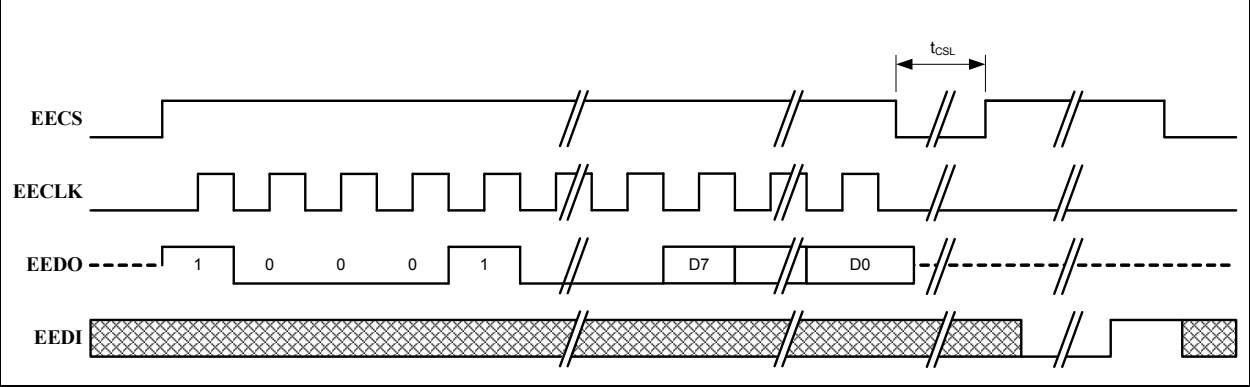


表10-1 详细列出了各个EEPROM操作所需的EECLK周期数。

表10-1： 所需EECLK周期数

操作	所需EECLK周期数
ERASE	10
ERAL	10
EWDS	10
EWEN	10
READ	18
WRITE	18
WRAL	18

10.3.2 主机启动的EEPROM重载

主机可采用通过EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）发出RELOAD命令的方式启动EEPROM重载。如果从EEPROM中读取的第一个字节不为0xA5，则认为EEPROM不存在或未编程，重载将失败。EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）的数据已装载位指示EEPROM成功重载。

注： 不建议将RELOAD命令用作正常操作的一部分，因为用于访问描述符数据的USB命令会出现竞争条件。建议通过主机驱动程序发出软复位（SRST）来重载EEPROM数据。

10.3.3 EEPROM命令和数据寄存器

有关这些寄存器的详细说明，请参见第15.1.12节“EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）”（第166页）和第15.1.13节“EEPROM数据寄存器（E2P_DATA）”（第168页）。这两个小节对所支持的EEPROM操作进行了说明。

10.3.4 EEPROM时序

有关EEPROM时序规范的详细信息，请参见第16.6.3节“EEPROM时序”（第279页）。

10.4 EEPROM 格式

表 10-2 给出了数据在 EEPROM 中的存储格式。
EEPROM 偏移量以 16 位字偏移量为单位。长度字段的值为零时表示 EEPROM 中不存在该字段。在这种情况下，设备将使用字段的硬件默认值。

注： 对于设备描述符，仅 0 和 18 是有效的长度值。

对于配置和接口描述符，仅 0 和 18 是有效的长度值。

对于二进制对象存储（Binary Object Store，BOS）块，长度有所不同，具体取决于块分量。

EEPROM 编程器必须确保在 EEPROM 中不存在字符串描述符时，相应字符串索引字段的参考描述符必须包含 00h。

如果所有字符串描述符的长度均为零，将不支持语言 ID。

所有保留的 EEPROM 位均必须设置为 0。

注： 对于 SS 配置块，仅 0 和 18 是有效的长度值。

表 10-2： EEPROM 格式

EEPROM 偏移量	EEPROM 内容
00h	0xA5（EEPROM 编程的指示符）
01h	MAC 地址 [7:0]
02h	MAC 地址 [15:8]
03h	MAC 地址 [23:16]
04h	MAC 地址 [31:24]
05h	MAC 地址 [39:32]
06h	MAC 地址 [47:40]
07h	GPIO[7:0] 唤醒使能 用于装载通用 IO 唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）的 GPIO 唤醒 0-7（GPIOWK[7:0]） 字段
08h	保留（写为 0）
09h	GPIO PME 标志 0
0Ah	GPIO PME 标志 1
0Bh	LED 配置 0
0Ch	LED 配置 1
0Dh	LED 配置 2
0Eh	GPIO[7:0] 唤醒极性 用于装载通用 IO 唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）的 GPIO 极性 0-7（GPIOPOL[7:0]） 字段
0Fh	保留（写为 0）

表10-2: EEPROM格式 (续)

EEPROM偏移量	EEPROM内容
10h	中断端点的全速轮询间隔
11h	中断端点的高速轮询间隔
12h	中断端点的超高速轮询间隔
13h	配置标志0 [7:0]
14h	配置标志0 [15:8]
15h	配置标志0 [23:16]
16h	配置标志0 [31:24]
17h	配置标志1 [7:0]
18h	配置标志1 [15:8]
19h	配置标志1 [23:16]
1Ah	配置标志1 [31:24]
1Bh	配置标志2 [7:0]
1Ch	配置标志2 [15:8]
1Dh	配置标志2 [23:16]
1EH	配置标志2 [31:24]
1Fh	配置标志3 [7:0]
20h	配置标志3 [15:8]
21h	配置标志3 [23:16]
22h	配置标志3 [31:24]
23h	语言ID [7:0]
24h	语言ID [15:8]
25h	制造商ID字符串描述符长度 (字节)
26h	制造商ID字符串描述符EEPROM字偏移量
27h	产品名称字符串描述符长度 (字节)
28h	产品名称字符串描述符EEPROM字偏移量
29h	序列号字符串描述符长度 (字节)
2Ah	序列号字符串描述符EEPROM字偏移量
2Bh	配置字符串描述符长度 (字节)
2Ch	配置字符串描述符字偏移量
2Dh	接口字符串描述符长度 (字节)
2Eh	接口字符串描述符字偏移量
2Fh	二进制对象存储 (BOS) 块长度 (字节) (见注10-1)

表10-2: EEPROM格式 (续)

EEPROM偏移量	EEPROM内容
30h	二进制对象存储 (BOS) 块字偏移量 (见注10-1)
31h	超高速设备描述符长度 (字节)
32h	超高速设备描述符字偏移量
33h	超高速配置块长度 (字节) (见注10-2)
34h	超高速配置块字偏移量 (见注10-2)
35h	高速设备描述符长度 (字节)
36h	高速设备描述符字偏移量
37h	高速配置和接口描述符长度 (字节)
38h	高速配置和接口描述符字偏移量
39h	全速设备描述符长度 (字节)
3Ah	全速设备描述符字偏移量
3Bh	全速配置和接口描述符长度 (字节)
3Ch	全速配置和接口描述符字偏移量
3Dh	唤醒帧过滤器0配置和掩码长度 (字节) (见注10-3)
3Eh	唤醒帧过滤器0配置和掩码字偏移量 (见注10-4)
3Fh	LTM BELT 和无活动定时器长度 (字节) (见注10-5)
40h	LTM BELT 和无活动定时器字偏移量
41h	通用测试总线输入长度 (字节) (见注10-6)
42h	通用测试总线输入字偏移量 (字节)
43h - 44h	保留 (必须写为0200h)
45h	保留 (必须写为00h)
46h	SW描述符长度 (字节)
47h	SW描述符字偏移量 (字节)
48h - 4Fh	GPIO配置
50h - 57h	保留 (必须写为00h)
58h	LED配置3
59h	LED配置4
5Ah - 61h	保留 (必须写为TBD)

注10-1 该块可能包括二进制对象存储 (BOS) 描述符、USB 2.0扩展描述符、超高速设备能力描述符和容器ID描述符。

注10-2 该块必须按以下顺序包含下列描述符:

SS配置描述符
SS接口描述符

注10-3 使用该功能时, 长度应始终为20字节。

- 注 10-4** 在该地址中指定的前四个字节包含WUF配置数据。随后的16个字节会被分配给掩码。该数据用于设置唤醒过滤器x配置寄存器（WUF_CFGx）和唤醒过滤器x字节掩码寄存器（WUF_MASKx）中的过滤器0。
- 注 10-5** 使用该功能时，长度应始终为24字节，以匹配LTM BELT 和无活动配置 CSR 所需的空
- 注 10-6** 使用该功能时，长度应始终为4字节。

10.4.1 GPIO PME 标志 0

表 10-3 对 GPIO PME 标志 0 字节进行了说明。

表 10-3: GPIO PME 标志 0

BIT	说明
7	GPIO PME 使能 如果该位置 1，则会因唤醒（GPIO）引脚、数据包、WUFF、理想 DA 或 PHY 链路变化而将 PME_N 引脚置为有效。 0 = 设备不支持 GPIO PME 信号发送。 1 = 设备支持 GPIO PME 信号发送。 注： 如果该位为 0，则会忽略该标志字节中的其余 GPIO PME 参数。
6	GPIO PME 配置 该位用于选择 GPIO PME 为 PME_N 引脚的电平还是脉冲。如果选择脉冲，则脉冲的持续时间由该标志字节的 GPIO PME 长度位的设置确定。信号的电平或脉冲的极性由该标志字节的 GPIO PME 极性位确定。 0 = 通过电平发出 GPIO PME 信号。 1 = 通过脉冲发出 GPIO PME 信号。 注： 如果 GPIO PME 使能为 0，将忽略该位。
5	GPIO PME 长度 如果该标志字节的 GPIO PME 配置位指示通过 PME_N 引脚的脉冲发出 GPIO PME 信号，则该位用于确定脉冲的持续时间。 0 = GPIO PME 脉冲长度为 1.5 ms。 1 = GPIO PME 脉冲长度为 150 ms。 注： 如果 GPIO PME 使能为 0，将忽略该位。 注： 脉冲长度与设备所接收到的第一个唤醒事件有关。如果在 PME 脉冲的持续时间内接收到额外的唤醒事件，则不应影响有效长度。
4	GPIO PME 极性 指定用于 GPIO PME 信号发送的信号电平或脉冲极性。 0 = GPIO PME 信号发送极性为低电平。 1 = GPIO PME 信号发送极性为高电平。 注： 如果 GPIO PME 使能为 0，将忽略该位。
3	GPIO PME 缓冲器类型 该位用于选择 PME_N 引脚的输出缓冲器类型。 0 = 漏极开路驱动器 1 = 推挽式驱动器 注： 如果 GPIO PME 使能为 0，将忽略该位。

表10-3: GPIO PME标志0（续）

BIT	说明
2	PHY链路变化使能 该位用于选择是否支持PHY链路变化唤醒事件。 0 = 不支持PHY链路变化唤醒 1 = 支持PHY链路变化唤醒 注： 如果GPIO PME使能为0，将忽略该位。
1	PME数据包使能 该位用于使能/禁止数据包检测和唤醒。 0 = 禁止数据包事件唤醒。 1 = 使能数据包事件唤醒。 注： 如果GPIO PME使能为0，将忽略该位。
0	PME理想DA使能 该位用于使能/禁止理想DA检测和唤醒。 0 = 禁止理想DA事件唤醒。 1 = 使能理想DA事件唤醒。 注： 如果GPIO PME使能为0，将忽略该位。

注： 该字段的内容为标志属性寄存器（FLAG_ATTR）定义多个默认值。

10.4.2 GPIO PME标志1

表10-4对GPIO PME标志1字节进行了说明。

表10-4: GPIO PME标志1

BIT	说明
7:2	保留
1	PME广播数据包使能 设置该位可使能/禁止广播数据包检测和唤醒。 0 = 禁止广播数据包事件唤醒。 1 = 使能广播数据包事件唤醒。
0	PME WUFF使能 设置该位可使能/禁止唤醒帧检测和唤醒。使能时，将通过EEPROM/OTP配置唤醒帧过滤器0。 0 = 禁止唤醒帧检测。 1 = 使能唤醒帧检测。

注： 该字段的内容为标志属性寄存器（FLAG_ATTR）定义多个默认值。

10.4.3 LED 配置 0

表 10-5: LED 配置 0

BIT	说明
7:4	保留
3	LED3使能 (LED3_EN) 置 1 时, 使能 LED3 引脚。
2	LED2使能 (LED2_EN) 置 1 时, 使能 LED2 引脚。
1	LED1使能 (LED1_EN) 置 1 时, 使能 LED1 引脚。
0	LED0使能 (LED0_EN) 置 1 时, 使能 LED0 引脚。

注: 该字段的内容为硬件配置寄存器 (HW_CFG) 定义多个默认值。

10.4.4 LED 配置 1

表 10-6: LED 配置 1

BIT	说明
7:4	LED1控制 该字段用于确定 LED1 引脚显示的功能。 在此处指定的值被装入以太网PHY LED 模式选择寄存器的 LED1 配置字段中。
3:0	LED0控制 该字段用于确定 LED0 引脚显示的功能。 在此处指定的值被装入以太网PHY LED 模式选择寄存器的 LED0 配置字段中。

注: 该字段的内容为以太网PHY LED 模式选择寄存器定义多个默认值。

应用注意事项: 为实现无EEPROM的操作, 以太网PHY LED模式选择寄存器支持通过硬件配置寄存器 (HW_CFG) 的复位保护 (RST_PROTECT) 进行复位保护。

10.4.5 LED 配置 2

表10-7: LED 配置 2

BIT	说明
7:4	LED3控制 该字段用于确定LED3引脚显示的功能。 在此处指定的值被装入以太网PHY LED模式选择寄存器的LED3配置字段中。
3:0	LED2控制 该字段用于确定LED2引脚显示的功能。 在此处指定的值被装入以太网PHY LED模式选择寄存器的LED2配置字段中。

注： 该字段的内容为以太网PHY LED模式选择寄存器定义多个默认值。

应用注意事项： 为实现无EEPROM的操作，以太网PHY LED模式选择寄存器支持通过硬件配置寄存器（HW_CFG）的复位保护（RST_PROTECT）进行复位保护。

10.4.6 LED 配置 3

表10-8: LED 配置 3

BIT	说明
7:0	LED行为[7:0] 在此处指定的值被装入以太网PHY LED行为寄存器的bit [7:0]中。

注： 该字段的内容为以太网PHY LED行为寄存器定义多个默认值。

应用注意事项： 为实现无EEPROM的操作，以太网PHY LED行为寄存器支持通过硬件配置寄存器（HW_CFG）的复位保护（RST_PROTECT）进行复位保护。

10.4.7 LED 配置 4

表10-9: LED 配置 4

BIT	说明
7:0	LED 行为[15:8] 在此处指定的值被装入以太网PHY LED行为寄存器的bit [15:8]中。

注: 该字段的内容为以太网PHY LED行为寄存器定义多个默认值。

应用注意事项: 为实现无EEPROM的操作，以太网PHY LED行为寄存器支持通过硬件配置寄存器（HW_CFG）的复位保护（RST_PROTECT）进行复位保护。

10.4.8 配置标志 0

表10-10对配置标志0进行了说明。如果EEPROM中存在配置描述符，则其值必须与配置标志0中所包含的模拟值一致。如果不一致，则可能会导致意外结果和不当操作。

表10-10: 配置标志 0

BIT	说明
31:30	保留
29:27	静噪阈值（CFG0_SQU_THR） 有关允许值的信息，请参见USB 2.0 AFE上行控制寄存器（USB2_AFE_CTRL）的静噪调节（USB2_SQU_TUNE）字段。
26	设备U2启动使能（DEV_U2_INIT_ENABLE） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U2启动使能（DEV_U2_INIT_ENABLE）位。
25	设备U2使能（DEV_U2_ENABLE） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U2使能（DEV_U2_ENABLE）位。
24	设备U1启动使能（DEV_U1_INIT_ENABLE） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U1启动使能（DEV_U1_INIT_ENABLE）位。
23	设备U1使能（DEV_U1_ENABLE） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器1（USB_CFG1）的设备U1使能（DEV_U1_ENABLE）位。
22	LTM使能（CFG0_LTM_ENABLE） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器1（USB_CFG1）的LTM使能（LTM_ENABLE）位。
21	保留
20	暂停使能（SUSP_EN） 有关允许值的信息，请参见USB配置寄存器0（USB_CFG0）的暂停使能（SUSP_EN）位。

表10-10: 配置标志0（续）

BIT	说明
19:18	SUSPEND_N选择 (CFG0_SUSPEND_N_SEL) 有关允许值的信息, 请参见 硬件配置寄存器 (HW_CFG) 的 SUSPEND_N引脚选择 (SUSPEND_N_SEL) 位。
17	SUSPEND_N极性 (CFG0_SUSPEND_N_POL) 有关允许值的信息, 请参见 硬件配置寄存器 (HW_CFG) 的 SUSPEND_N引脚极性 (SUSPEND_N_POL) 位。
16	自动双工检测 (CFG0_ADD) 有关允许字段值的信息, 请参见 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 的 自动双工检测 (ADD) 位。
15	自动速度检测 (CFG0_ASD) 有关允许字段值的信息, 请参见 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 的 自动速度检测 (ASD) 位。
14:13	增强型PHY休眠定时器 (PHY_SLEEP_TIMER) 该字段为 以太网PHY页1扩展PHY控制3寄存器 的 增强型PHY休眠定时器 字段控制的增强型PHY休眠定时器设置值。
12:11	增强型PHY唤醒定时器 (PHY_WAKE_TIMER) 该字段为 以太网PHY页1扩展PHY控制3寄存器 的 增强型PHY唤醒定时器 字段控制的增强型PHY唤醒定时器设置值。
10:9	链路超时控制 (LINK_TIME_OUT_CTRL) 该字段为 以太网PHY辅助控制和状态寄存器 的 链路状态超时控制[1] 和 链路状态超时控制[0] 字段控制的状态超时控制设置值。
8	增强型PHY使能 (ACT_PHY_EN) 默认情况下, 如果该位置1, 则会使能增强型PHY模式。这会将 以太网PHY辅助控制和状态寄存器 的 增强型PHY使能 位的值置1。
7	使能链路电源管理模式 (COM_PLL_LPM_MODE) 有关允许值的信息, 请参见 公共块测试寄存器 (COM_TEST) 的 使能链路电源管理模式 (COM_PLL_LPM_MODE) 位。
6:4	PHY升压 (CFG0_PHY_BOOST) 有关允许值的信息, 请参见 USB 2.0 AFE测试寄存器 (USB2_TEST) 的 HS输出电流 (PHY_BOOST) 字段。
3	端口交换 (CFG0_PORT_SWAP) 有关允许值的信息, 请参见 USB配置寄存器0 (USB_CFG0) 的 端口交换 (PORT_SWAP) 位。
2	LPM能力 (CFG0_LPM_CAPABLE) 有关允许值的信息, 请参见 USB配置寄存器0 (USB_CFG0) 的 LPM功能 (LPM_CAP) 位。
1	远程唤醒 (CFG0_RMT_WKP) 有关允许值的信息, 请参见 USB配置寄存器0 (USB_CFG0) 的 远程唤醒支持 (RMT_WKP) 位。
0	电源方法 (CFG0_PWR_SEL) 有关允许值的信息, 请参见 USB配置寄存器0 (USB_CFG0) 的 供电方法 (PWR_SEL) 位。

注: 电源方法、远程唤醒、LPM使能和配置标志0中指定的其他此类字段必须与描述符中指定的模拟数量一致。如果不一致, 则可能会导致意外结果和不当操作。

10.4.9 配置标志 1

表 10-11 对配置标志 1 进行了说明。

表 10-11: 配置标志 1

BIT	说明
31:19	保留
18	使能在远程 Ux 退出期间检查 LFPS 重叠 (EnOverlapChk) 有关允许值的信息, 请参见 USB 配置寄存器 0 (USB_CFG0) 的使能在远程 Ux 退出期间检查 LFPS 重叠 (EnOverlapChk) 位。
17	U2 退出 LFPS (U2EXIT_LFPS) 有关允许值的信息, 请参见 USB 配置寄存器 0 (USB_CFG0) 的 U2 退出 LFPS (U2EXIT_LFPS) 位。
16	晶振暂停禁止 (XTAL_SUSP_DIS) 有关允许值的信息, 请参见功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的晶振暂停禁止 (XTAL_SUSP_DIS) 位。
15:12	批量输出超高速最大突发大小 (CFG1_MAX_BURST_BULKOUT) 有关允许值的信息, 请参见 USB 配置寄存器 0 (USB_CFG0) 的批量输出超高速最大突发大小 (MAX_BURST_BULKOUT) 。
11:8	批量输入超高速最大突发大小 (CFG1_MAX_BURST_BULKIN) 有关允许值的信息, 请参见 USB 配置寄存器 0 (USB_CFG0) 的批量输入超高速最大突发大小 (MAX_BURST_BULKIN) 。
7	使能 UTMI 休眠和 UTMI L1 暂停 (EnbSlpM) 有关允许值的信息, 请参见 USB 配置寄存器 0 (USB_CFG0) 的使能 UTMI 休眠和 UTMI L1 暂停 (EnbSlpM) 位。
6	TX 摆幅 (TxSwing) PIPE 控制寄存器 (PIPE_CTL) 的 TX 摆幅 (TxSwing) 位。 有关详细信息, 请参见 PIPE3 规范的表 5-3。
5:3	TX 裕量 (TxMargin) PIPE 控制寄存器 (PIPE_CTL) 的 TX 裕量 (TxMargin) 位。 请参见 PIPE3 规范的表 5-3。
2:1	TX 去加重 (TxDeemphasis) PIPE 控制寄存器 (PIPE_CTL) 的 TX 去加重 (TxDeemphasis) 位。 在 USB 3.1 Gen 1 合规模式下, 推送到 PHY 的值由 LTSSM 控制。 请参见 PIPE3 规范的表 5-3。
0	弹性缓冲区模式 (ElasticityBufferMode) PIPE 控制寄存器 (PIPE_CTL) 的弹性缓冲区模式 (ElasticityBufferMode) 位。 请参见 PIPE3 规范的表 5-3。 注: 超高速 AFE 不支持该位。

10.4.10 配置标志 2

表 10-12 对配置标志 2 进行了说明。

表 10-12: 配置标志 2

BIT	说明
31:24	U1 超时 (U1_TO) 请参见第 15.1.23 节 “USB 配置寄存器 1 (USB_CFG1)” (第 179 页)
23:21	保留

表10-12: 配置标志2 (续)

BIT	说明
20:16	HIRD 阈值 (HIRD_THR) 请参见第15.1.22节“USB配置寄存器0 (USB_CFG0)” (第176页)
15	使能在远程Ux退出期间检查LFPS重叠 (EnOverlapChk) 请参见第15.1.22节“USB配置寄存器0 (USB_CFG0)” (第176页)
14	U2退出LFPS (U2EXIT_LFPS) 请参见第15.1.22节“USB配置寄存器0 (USB_CFG0)” (第176页)
13	自动双工极性 (ADP) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
12	EEE PHY链路接通加速 (EEE_PHY_LINK_CHANGE_SPEED_UP) 请参见第15.1.3节“硬件配置寄存器 (HW_CFG)” (第153页)
11	节能以太网TX时钟停止使能 (EEE_TX_CLK_STOP_EN) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
10	节能以太网使能 (EEEEEN) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
9	节能以太网TX LPI自动移除使能 (EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_EN) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
8	双工模式 (DPX) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
7:6	MAC配置 (CFG) 请参见第15.1.47节“MAC控制寄存器 (MAC_CR)” (第197页)
5:3	HS超时校准 (HS_TOutCal) 请参见第15.1.23节“USB配置寄存器1 (USB_CFG1)” (第179页)
2:0	FS超时校准 (FS_TOutCal) 请参见第15.1.23节“USB配置寄存器1 (USB_CFG1)” (第179页)

10.4.11 配置标志3

表10-13对配置标志3进行了说明。

表10-13: 配置标志3

BIT	说明
31:16	SS断开连接时间 (SS_DETACH) 请参见第15.1.24节“USB配置寄存器2 (USB_CFG2)” (第182页)

表10-13: 配置标志3 (续)

BIT	说明
15:0	HS断开连接时间 (HS_DETACH) 请参见第15.1.24节“USB配置寄存器2 (USB_CFG2)” (第182页)

10.4.12 GPIO配置

表10-13对EEPROM (表10-2) 的GPIO配置字段进行了说明。这些位定义了第15.1.5节“通用IO配置0寄存器 (GPIO_CFG0)”和第15.1.6节“通用IO配置1寄存器 (GPIO_CFG1)”中相应字段的默认值。

表10-14: GPIO配置

BIT	说明
63:60	保留
59:52	GPIO 0-7 使能
51:44	保留
43:36	GPIO 0-7 缓冲器
35:28	保留
27:20	GPIO 0-7 方向
19:12	保留
11:4	GPIO 0-7 数据
3:0	保留

10.5 EEPROM默认值

签名值0xA5存储在地址0中。其他签名值则会向EEPROM控制器指示器件没有连接EEPROM。对于这种情况以及未配置OTP的情况，默认值在从EEPROM装载的相应CSR中指定。未装入CSR的EEPROM字段 (例如，供应商ID和产品ID) 的默认值在第5.11节“USB描述符”的相应描述符中定义。

10.6 无EEPROM的自定义操作

器件能够在不使用EEPROM的情况下自定义操作。对于通常从EEPROM取出并用于初始化系统控制和状态寄存器的描述符和元素的描述符信息以及初始化量，可通过备用机制进行指定。此备用机制涉及将描述符RAM与属性寄存器及系统控制和状态寄存器选择元素结合使用。软件设备驱动程序通过按照指示的顺序执行以下操作协调该过程：

- **SCSR元素初始化 (代替EEPROM装载)**
- **属性寄存器初始化**
- **描述符RAM初始化**
- **使能描述符RAM和属性寄存器 (作为源)**
- **禁止复位SCSR选择元素**

后续小节对这些操作进行了说明。必须先写入属性寄存器，再初始化描述符RAM。否则，将阻止PWR_SEL和RMT_WKUP标志被配置描述符的bmAttributes覆盖。

10.6.1 SCSR元素初始化（代替EEPROM装载）

在EEPROM操作期间，以下寄存器字段由硬件使用EEPROM中所包含的值进行初始化。如果没有EEPROM或已配置的OTP，软件设备驱动程序必须根据应用需要初始化这些量。

- MAC接收地址高位寄存器（RX_ADDRH）和MAC接收地址低位寄存器（RX_ADDRL）
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的SUSPEND_N引脚选择（SUSPEND_N_SEL）位
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的SUSPEND_N引脚极性（SUSPEND_N_POL）位
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的批量输入超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKIN）位
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的批量输出超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKOUT）位
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的待连接设备速度（DEV_SPEED）位
- USB 2.0 AFE测试寄存器（USB2_TEST）的HS输出电流（PHY_BOOST）字段
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的LPM功能（LPM_CAP）字段
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的远程唤醒支持（RMT_WKP）字段
- USB配置寄存器0（USB_CFG0）的供电方法（PWR_SEL）字段
- USB配置寄存器1（USB_CFG1）的LTM使能（LTM_ENABLE）字段
- MAC控制寄存器（MAC_CR）的自动双工检测（ADD）位
- MAC控制寄存器（MAC_CR）的自动速度检测（ASD）位
- 通用IO配置0寄存器（GPIO_CFG0）的GPIO使能（GPIOEN）、GPIO缓冲器类型（GPIOBUF）、GPIO方向（GPIODIR）和GPIO数据（GPIOD）
- 通用IO配置1寄存器（GPIO_CFG1）的GPIO使能（GPIOEN）、GPIO缓冲器类型（GPIOBUF）、GPIO方向（GPIODIR）和GPIO数据（GPIOD）
- 通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）的GPIO唤醒0-7（GPIOWK[7:0]）
- 通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）的GPIO极性0-7（GPIOPOL[7:0]）
- PIPE控制寄存器（PIPE_CTL）的TX摆幅（TxSwing）、TX裕量（TxMargin）、TX去加重（TxDeemphasis）和弹性缓冲区模式（ElasticityBufferMode）
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的LED3使能（LED3_EN）位（必要时）
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的LED2使能（LED2_EN）位（必要时）
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的LED1使能（LED1_EN）位（必要时）
- 硬件配置寄存器（HW_CFG）的LED0使能（LED0_EN）位（必要时）
- 以太网PHY LED模式选择寄存器的LED3配置、LED2配置、LED1配置和LED0配置
- 以太网PHY LED行为寄存器的所有字段

有关PME操作的说明，请参见第14.0节“电源管理事件（PME）操作”和标志属性寄存器（FLAG_ATTR）。

10.6.2 属性寄存器初始化

属性寄存器如下：

- BOS描述符属性寄存器（BOS_ATTR）
- SS描述符属性寄存器（SS_ATTR）
- HS描述符属性寄存器（HS_ATTR）
- FS描述符属性寄存器（FS_ATTR）
- 字符串属性寄存器0（STRNG_ATTR0）
- 字符串属性寄存器1（STRNG_ATTR1）
- 标志属性寄存器（FLAG_ATTR）

所有这些寄存器包含用于定义写入到描述符RAM中的描述符或块内容的长度的字段。如果某项未写入到描述符RAM中，则属性寄存器中的相关项必须写为0。写入错误或非法长度会导致不当操作以及不可预测的结果。

注： 软件设备驱动程序必须先初始化这些寄存器，再初始化描述符RAM。

描述符RAM中SS、HS和FS描述符的bmAttributes字段（如存在）必须与USB配置寄存器0（USB_CFG0）的供电方法（PWR_SEL）字段的内容一致。

10.6.3 描述符RAM初始化

描述符RAM的内容通过数据端口寄存器进行初始化。数据端口寄存器用于选择描述符RAM以及向其中写入描述符元素。描述符RAM的长度为512字节。写入到描述符RAM中的每个描述符/块都必须按DWORD对齐。必须以写入到描述符RAM中的描述符长度对第10.6.2节所介绍的属性寄存器进行写操作。如果某个描述符/块未使用，并因此而未写入到描述符RAM中，则必须在相关属性寄存器中将其长度写为0。

注： 属性寄存器必须在描述符RAM之前进行初始化。

描述符RAM的地址0始终为语言ID保留（即使其将不受支持，亦如此）。

描述符/块必须按以下顺序写入，从RAM的地址0开始并且遵循DWORD对齐规则：

- 语言ID（2字节）
- 制造字符串描述符（字符串索引1）
- 产品名称字符串描述符（字符串索引2）
- 序列号字符串描述符（字符串索引3）
- 配置字符串描述符（字符串索引4）
- 接口字符串描述符（字符串索引5）
- BOS块
- SS设备描述符
- SS配置块
- HS设备描述符
- HS配置描述符
- FS设备描述符
- FS配置描述符

描述符RAM的使用示例如图10-9所示。其中，BOS块包含BOS描述符（5字节）、USB 2.0扩展描述符（7字节）和超高速USB设备能力描述符（10字节），总长度为22字节。SS配置块始终包含超高速配置描述符（9字节）和接口描述符（9字节），总长度为18字节。

与EEPROM中指定的描述符类似，以下限制适用于写入到描述符RAM中的描述符：

1. 对于设备描述符，仅0和18是有效的长度值。描述符RAM中指定的设备描述符的描述符大小是无关的，向主机发送描述符时始终由硬件覆盖为0x12。
2. 描述符RAM中指定的设备描述符的描述符类型是无关的，向主机发送描述符时始终由硬件覆盖为0x1。
3. 对于配置和接口描述符，仅0和18是有效的长度值。描述符RAM中指定的配置描述符的描述符大小是无关的，向主机发送描述符时始终由硬件覆盖为0x12。
4. 描述符RAM中指定的配置描述符的描述符类型是无关的，向主机发送描述符时始终由硬件覆盖为0x2。

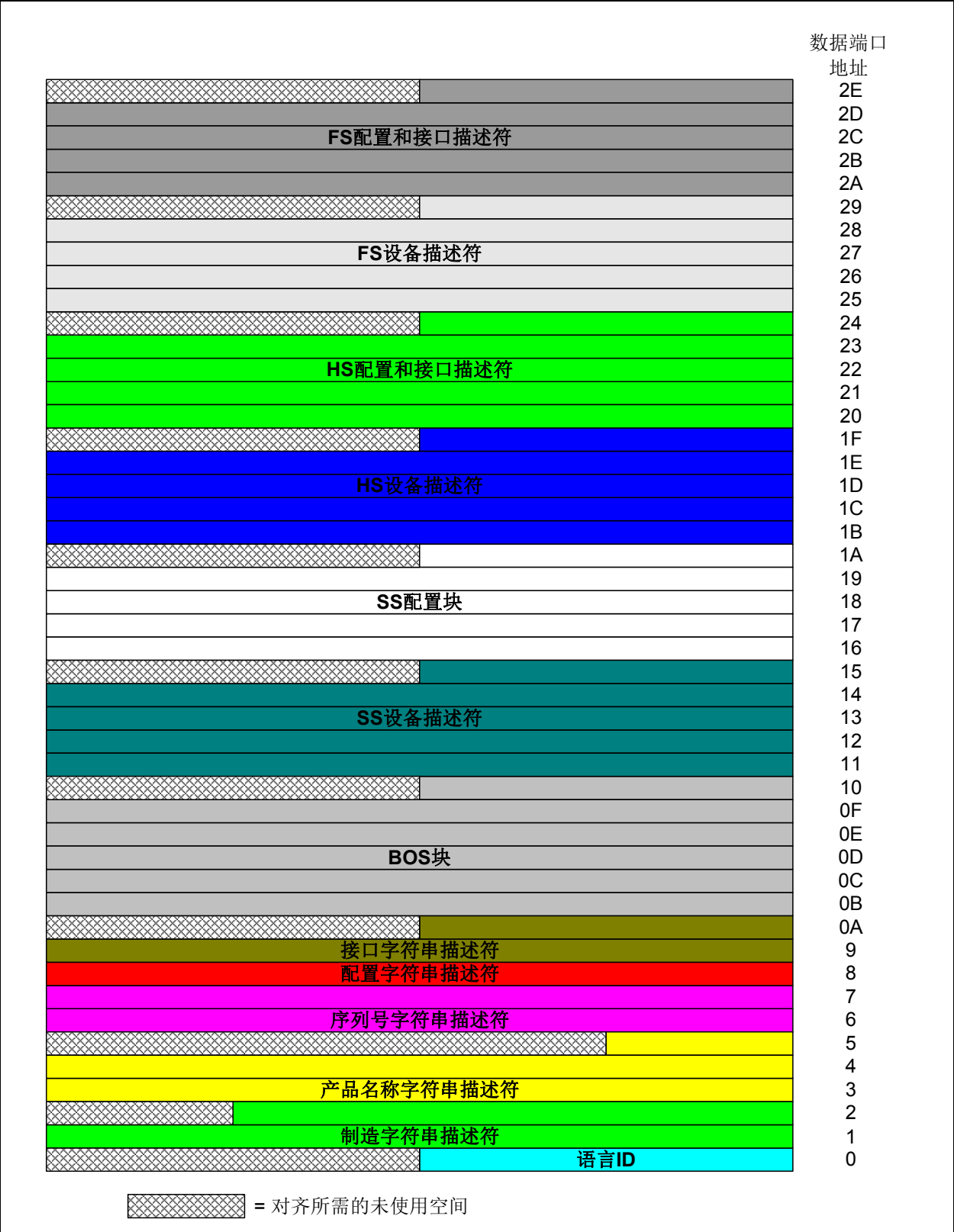
LAN7800

5. 如果描述符RAM中不存在字符串描述符，相应字符串索引字段的参考描述符必须包含00h。
6. 如果所有字符串描述符的长度均为零，将不支持语言ID。

注： 描述符RAM中的第一个条目始终为语言ID保留（即使其不受支持，亦如此）。

如果工作在超高速模式下时描述符的**bMaxPacketSize**不为09h、工作在全速或高速模式下时描述符的**bMaxPacketSize**不为40h，则会导致意外行为以及不当结果。如果描述符的**bNumConfigurations**值不为1，则会导致意外行为以及不当结果。

图10-9： 描述符RAM示例



10.6.4 使能描述符RAM和属性寄存器（作为源）

要使用描述符RAM和属性寄存器进行自定义操作，[硬件配置寄存器（HW_CFG）](#)的[EEPROM 仿真使能（EEM）](#)位必须由软件设备驱动程序置1。将[EEPROM 仿真使能（EEM）](#)置为有效后，硬件将利用描述符RAM中所包含的描述符信息、属性寄存器以及[第10.6.1节](#)所列的各项的值实现自定义操作。

10.6.5 禁止复位SCSR选择元素

软件设备驱动程序必须谨慎操作以确保在进行除POR外的复位操作期间，保留使用描述符RAM进行自定义操作时至关重要的描述符RAM内容以及SCSR寄存器内容。为此，驱动程序必须配置[硬件配置寄存器（HW_CFG）](#)的[复位保护（RST_PROTECT）](#)位。

在进行除POR外的所有复位时，可保留以下寄存器的内容。有关更多详细信息，请参见寄存器的说明。

- 描述符RAM（[第10.6.3节](#)）
- 属性寄存器（[第10.6.2节](#)）
- MAC接收地址高位寄存器（[RX_ADDRH](#)）和MAC接收地址低位寄存器（[RX_ADDRL](#)）
- 硬件配置寄存器（[HW_CFG](#)）
- USB配置寄存器0（[USB_CFG0](#)）
- USB配置寄存器1（[USB_CFG1](#)）
- USB配置寄存器2（[USB_CFG2](#)）
- MAC控制寄存器（[MAC_CR](#)）
- 标志属性寄存器（[FLAG_ATTR](#)）
- 通用IO唤醒使能和极性寄存器（[GPIO_WAKE](#)）
- 以太网PHY LED模式选择寄存器
- PIPE控制寄存器（[PIPE_CTL](#)）
- U1退出延时寄存器（[U1_LATENCY](#)）
- U2退出延时寄存器（[U2_LATENCY](#)）

11.0 可一次性编程（OTP）存储器

设备集成 1K 可一次性编程（OTP）存储器来存储各种配置数据以及用作 EEPROM 替代物来降低物料清单成本。支持通过 USB 进行 OTP 编程，以简化最终用户的自定义操作。Microchip 提供有全面的软件编程工具 Pro-Touch 来配置设备的 OTP 存储器。所有 OTP 配置均将通过 Pro-Touch 编程工具执行。有关 Pro-Touch 编程工具的更多信息，请参见 www.microchip.com。

OTP 可与外部 EEPROM 共存。有关详细信息，请参见第 10.1 节“EEPROM 和 OTP 的关系”（第 106 页）。

11.1 OTP 格式

OTP 格式基于为 EEPROM 指定的格式。有关详细信息，请参见第 10.4 节“EEPROM 格式”（第 112 页）。

与 EEPROM 一样，需要使用签名来定义是否已编程 OTP。如果在字节 0 处发现值 0xF3 或 0xF7，则应确定 OTP 已编程。

签名 0xF3 表示使用 OTP 的字节偏移量 1 的值（符合 EEPROM 内容的 MAC 地址以及后续内容）配置设备。值 0xF7 表示使用 OTP 的字节偏移量 0x101 的装载值（符合 EEPROM 内容的 MAC 地址以及后续内容）配置设备。

应用注意事项： 这两个签名可启用一种机制来对 OTP 编程两次。当首次使用可能意外误编程而导致器件不可用时，这十分有用。这种方案要求在使用偏移量 0xF3 时，仅编程 OTP 的前 255 个字节。如果 OTP 被误配置，可通过将字节 0 的签名从 0xF3 更改为 0xF7 并从字节 0x101 开始写入新内容来“保存”器件。

应用注意事项： 软件必须确保相应地配置偏移量，以便在需要该工作模式时，支持双 256 字节分区。即使在使用 0xF7 时，也仍存在来自 0x0 的偏移量。

与 EEPROM 一样，如果字节 0 中不存在有效签名，则 OTP 应被视为未编程并且设备不会将其用于配置。

11.2 OTP 中断

OTP 模块的中断已被映射到中断端点以及中断状态寄存器（INT_STS）中。

OTP 程序操作会占用大量时间，因此以发布方式进行。通常为 5 ms/位。完成某个程序操作后由 OTP 写完成中断（OTP_WR_DONE_INT）表示。

11.3 OTP 系统复位

某些系统复位事件会导致重载 OTP 内容，第 12.0 节“复位”中有详细介绍。在复位事件及其内容自动装载到器件的描述符 RAM 以及各种配置 CSR 中后，OTP 初次上电。更多详细信息，请参见第 12.0 节“复位”。

12.0 复位

设备提供以下芯片级复位源：

- 上电复位（POR）
- 外部芯片复位（RESET_N）
- 精简复位（LRST）
- 软复位（SRST）
- USB 复位
- VBUS_DET

此外，设备还提供非芯片级以太网PHY软件复位。

12.1 上电复位（POR）

初次对设备上电时或切断设备电源并重新对其上电时，会发生上电复位（Power-On Reset，POR）。设备中的定时器会将内部复位位置为有效，持续约20 ms。EEPROM/OTP内容通过该复位进行装载。

POR是五个用于测量以下域的电压的独立POR电路组合：

- 以太网PHY 1.2V
- 以太网PHY 2.5V
- USB PHY 1.2V
- USB PHY 3.3V
- VDDVARIO

上电后，在高于上升阈值后，POR最初处于无效状态。当电源电压低于下降阈值时，POR将置为有效。POR保持有效状态，直到再次高于上升阈值。表12-1列出了上升阈值和下降阈值。

表12-1： POR 阈值

POR	上升阈值	下降阈值
以太网PHY 1.2V	0.9V	0.8V
以太网PHY 2.5V	2.0V	1.8V
USB PHY 1.2V	0.9V	0.8V
USB PHY 3.3V	2.7V	2.35V
VDDVARIO	1.45V	1.25V

应用注意事项： VDDVARIO的POR适合1.8V I/O操作。如果使用更高电压，则可能需要使用外部POR对I/O域进行完整的欠压检测。

12.2 外部芯片复位（RESET_N）

RESET_N引脚被驱动为低电平时，将发生硬件复位。上电时无需将RESET_N置为有效。不过，如果已使用，则RESET_N必须被驱动为低电平，持续时间为第16.6.2节“RESET_N时序”（第278页）定义的最小周期。RESET_N引脚在内部被拉至高电平，但必须在外部连接至VDDVARIO（如果未使用）。

注： 如果已配置，则EEPROM/OTP内容通过该复位进行重载。

12.3 精简复位 (LRST)

该复位通过**硬件配置寄存器 (HW_CFG)**的**软精简复位 (LRST)**位启动。这将复位除USB设备控制器和USB PHY以外的整个设备。PLL在精简复位期间不会关闭。

注： 此复位不会导致重载EEPROM/OTP的USB内容。

此复位不会将设备置于未配置状态。

软精简复位 (LRST)位不会将标记为NALR的控制寄存器位清零。

应用注意事项： 在发出LRST之前，系统软件应停止对设备USB管道的活动。发出LRST后，系统软件应重启管道。该过程包括为设备管道发送CLEAR_FEATURE (ENDPOINT_HALT)，这会导致复位设备侧的数据翻转。对于主机侧的各个管道，也必须复位数据翻转。

12.4 软复位 (SRST)

软件启动的复位通过将**硬件配置寄存器 (HW_CFG)**的**软复位 (SRST)**位置1来实现。此位置1后，设备会软断开与USB总线的连接。对于超高速模式，断开连接的持续时间通常为30 ms，对于HS/FS模式，相应的时间为10 ms。该时间到期后，设备将自行完全复位，并重新连接至USB总线。

注： 如果已配置，则EEPROM/OTP内容通过该复位进行重载。

应用注意事项： 断开连接时间可通过**USB配置寄存器2 (USB_CFG2)**的**SS断开连接时间 (SS_DETACH)**和**HS断开连接时间 (HS_DETACH)**字段编程。

12.5 USB复位

USB复位将复位除USB设备控制器和USB PHY以外的整个设备。USB PLL不会关闭。USB复位后，**功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL)**的**器件就绪 (READY)**位可由主机读取，并且将一直读回0，直到装载EEPROM/OTP内容（假设已存在内容）。之后可通过相应的控制寄存器配置设备。

注： 此复位不会导致重载EEPROM或OTP的整个内容。只会重载MAC地址。

12.6 VBUS_DET

切断USB电源会导致设备切换到未上电状态。在未上电状态下，芯片保持复位。

注： VBUS_DET置为有效后，将重载EEPROM/OTP内容（如果已配置）。

注： 从未上电状态切换到其他状态后，内部以太网PHY保持复位状态，以最大限度降低功耗。

12.7 以太网PHY软件复位

以太网PHY软件复位通过**功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL)**的**PHY复位 (PHY_RST)**位实现。该复位不是芯片级复位，仅复位以太网PHY。置为有效时，千兆位以太网PHY将复位，并最少持续2 ms。

LAN7800

功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的器件就绪 (READY) 位在以太网PHY工作时置为有效。设备在该复位后可能需要 100 ms 时间恢复工作，具体取决于功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的禁止等待模拟参考电压稳定 (DIS_WAIT_ANA_REF) 状态。

13.0 时钟和功耗管理（CPM）

时钟和功耗管理（Clocks and Power Management, CPM）模块负责生成器件时钟以及控制功耗管理逻辑。CPM功能包括：

- 通过禁止内部时钟以及切断各个器件模块（包括PLL）的电源，允许主机将器件置于低功耗状态，例如，暂停状态。
- 提供各种唤醒事件的检测功能。
- 提供主机可读的READY标志，该标志会在器件处于正常状态时置1。
- 在系统复位后控制OTP或EEPROM值的装载。
- 支持USB 2.0暂停
- 支持LPM扩展
- 支持USB 3.1 Gen 1 Ux状态

后续小节对这些功能进行了详细介绍：

- [器件时钟](#)
- [功耗状态](#)
- [暂停状态](#)
- [唤醒事件](#)

13.1 器件时钟

器件需要25 MHz固定频率时钟源。通常，可通过将25 MHz晶振连接至XI和XO引脚的方式提供时钟。还可以通过使用25 MHz单端时钟源驱动XI输入引脚的方式提供时钟。如果选择单端源，则时钟输入必须持续运行才能使器件正常工作。

器件在内部通过锁相环（Phase-Locked Loop, PLL）生成所需时钟。它通过禁止其内部PLL和衍生时钟降低多个工作状态下的功耗。在所有通电的状态下，25 MHz时钟都保持工作。

有关时钟的更多要求，请参见第16.7节“时钟电路”（第280页）。

13.2 功耗状态

支持以下功耗状态：

- 未上电
- 正常（未配置和已配置）
- 暂停状态（SUSPEND0、SUSPEND1、SUSPEND2和SUSPEND3）

图13-1详细介绍了器件的功耗状态和转换。为简化图13-1，将USB暂停和USB恢复转换作为以下条件的超集：

- **USB暂停：**USB 2.0暂停，转换到USB 3.1 Gen 1 U3链路状态
- **USB恢复：**USB 2.0恢复，转换到LPM L0，从USB 3.1 Gen 1 U3链路状态转换到U0

此外，因篇幅限制，仅显示唤醒事件的子集。后续小节将提供有关唤醒的详细说明。

注： 如果之前从正常未配置状态转换进入到SUSPEND2状态，则无法从SUSPEND2转换到正常已配置状态。

器件由总线供电时，VBUS_DET会从外部连接至1b。因此，未上电状态仅对自供电工作模式有意义。

该流程图详细描述了 USB 唤醒的完整逻辑，包括从未上电到正常配置，以及在不同挂起状态下的唤醒和配置管理。

```

graph TD
    Start([未上电]) -- "VBUS_DET (任意状态)" --> NormalUnconf([正常 (未配置)])
    NormalUnconf -- "VBUS_DET 已置为有效" --> NormalConf([正常 (已配置)])
    NormalConf -- "已取消配置" --> NormalUnconf
    NormalConf -- "已配置" --> NormalConf
    NormalConf -- "USB 暂停" --> Suspend0([SUSPEND0/ SUSPEND1])
    Suspend0 -- "USB 恢复 || PHY链路接通 || WOL || 电能检测 || EEE唤醒 || GPIO" --> NormalConf
    NormalConf -- "USB 恢复 || WOL || 已接收帧 || EEE唤醒 || GPIO" --> Suspend3([SUSPEND3])
    Suspend3 -- "USB 恢复 || GPIO" --> NormalConf
    NormalConf -- "USB 暂停" --> Suspend2([SUSPEND2])
    Suspend2 -- "USB 恢复 || GPIO" --> NormalConf
    Suspend2 -- "USB 暂停" --> Suspend0
    Suspend2 -- "USB 暂停" --> Suspend3
    Suspend2 -- "USB 恢复 || GPIO" --> NormalUnconf

```

状态与事件：

- 未上电 (Unpowered):** 初始状态，由 **VBUS_DET (任意状态)** 触发进入正常未配置状态。
- 正常 (未配置) (Normal Unconfigured):** 设备通电但未完成配置。
 - 当 **VBUS_DET 已置为有效** 时，进入正常已配置状态。
 - 可被 **USB 暂停** 操作挂起至 SUSPEND0/SUSPEND1 或 SUSPEND2 状态。
- 正常 (已配置) (Normal Configured):** 设备已完成配置，可正常工作。
 - 当 **已取消配置** 时，返回正常未配置状态。
 - 当 **已配置** 时，保持在此状态。
 - 可被 **USB 暂停** 操作挂起至 SUSPEND0/SUSPEND1 或 SUSPEND2 状态。
- SUSPEND0/ SUSPEND1:** 低功耗挂起状态。
 - 由 **USB 暂停** 操作进入。
 - 由 **USB 恢复 || PHY链路接通 || WOL || 电能检测 || EEE唤醒 || GPIO** 任一事件触发，返回正常已配置状态。
- SUSPEND3:** 低功耗挂起状态。
 - 由 **USB 暂停** 操作进入。
 - 由 **USB 恢复 || WOL || 已接收帧 || EEE唤醒 || GPIO** 任一事件触发，返回正常已配置状态。
- SUSPEND2:** 低功耗挂起状态。
 - 由 **USB 暂停** 操作进入。
 - 由 **USB 恢复 || GPIO** 任一事件触发，返回正常已配置状态。
 - 支持 **USB 暂停** 的嵌套操作，可挂起至 SUSPEND0/SUSPEND1 或 SUSPEND3 状态。
 - 由 **USB 恢复 || GPIO** 任一事件触发，返回正常未配置状态。

未上电状态提供了一种机制，可在未连接VBUS_DET且器件自供电时使器件达到节能目的。

发生系统复位且未检测到USB电源时，器件最初会进入未上电状态。该状态将持续至**VBUS_DET**置为有效。也可在**VBUS_DET**置为无效时进入未上电状态。

为使器件完全工作，主机必须配置器件，将其置于正常已配置状态。

正常状态即为器件的工作状态。该状态有两种：正常已配置状态和正常未配置状态。在已配置状态下，所有模块均已使能。未配置状态仅使能模块的一个子集，以实现节能目的。

- 系统复位且VBUS_DET置为有效
- 器件处于未上电状态且VBUS_DET置为有效
- 器件处于SUSPENDx状态且主机发出恢复信号。对于USB 3.1 Gen 1，则为转换到U0链路状态。
- 器件处于SUSPENDx状态且检测到唤醒事件。

13.2.2.1 正常未配置

最初进入正常未配置状态时，器件未配置。未配置时，器件将仅消耗最高 100 mA 电流（根据 USB 2.0 规范）或 150 mA 电流（根据 USB 3.1 Gen 1 规范）。配置后，工作在 USB 2.0 模式下时会额外消耗 400 mA 电流，工作在 USB 3.1 Gen 1 模式下时会额外消耗 800 mA 电流。

为了在正常未配置模式下最大限度地节能，千兆位以太网 PHY 应保持复位。

器件由主机通过 **SetConfiguration** 请求进行指示时，会从正常未配置状态切换到正常已配置状态。同样地，主机也可使用该请求使器件切换回正常未配置状态。

13.2.2.2 正常已配置

此状态为器件的完全工作状态，在该状态下，所有时钟资源和模拟模块均使能且正常工作。

13.2.2.3 复位操作

系统复位后，器件会进入正常未配置状态（除非器件自供电且 **VBUS_DET = 0**）。主机随后必须对器件进行配置。

以下步骤对 POR 的过程进行了说明。步骤因器件的复位和初始状态而异。

13.2.2.4 暂停操作

从 **SUSPENDx** 状态恢复到正常状态时，将维持 USB 环境。进入正常已配置状态后，**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）** 的 **器件就绪（READY）** 位会在 PHY 工作后置为有效。

注： 如果原始暂停状态为 **SUSPEND2**，则需要通过主机重新初始化以太网 PHY 寄存器。

13.3 暂停状态

USB 主机将器件置于下面定义的低功耗状态下时，将进入暂停状态：

- USB 2.0 暂停（LPM L2）
- USB 3.1 Gen 1 U3

有多种暂停状态。每种状态均提供不同的功耗和远程唤醒支持选项。

只能从正常状态转换进入到暂停状态。**功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）** 的 **暂停模式（SUSPEND_MODE）** 字段指示要使用的暂停状态。主机发出请求（例如，USB 恢复信号）或设备检测到已配置唤醒事件时，会转换回正常状态。

设备处于正常未配置状态时，只能转换至 **SUSPEND2** 状态。退出暂停状态后，设备会转换回正常未配置状态。

注： 如果设备已取消配置，则 **暂停模式（SUSPEND_MODE）** 复位为 10b。

注： **暂停模式（SUSPEND_MODE）** 对超高速链路状态 U1/U2 或 LPM L1 无影响。

13.3.1 从暂停状态复位

所有暂停状态都必须对 USB 复位和 **RESET_N** 引脚置为有效进行响应。应用这些复位会导致设备重新初始化并进入正常未配置状态。

13.3.2 SUSPEND0

功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段设置为00b时会选择该状态。

在该状态下，设备还可以编程为检测GPIO唤醒、LAN唤醒事件、魔术包、PHY链路状态和EEE唤醒等。有关如何编程导致从SUSPEND0状态恢复的事件的详细信息，请参见第13.4.2节“使能唤醒事件”（第140页）。

要想最大限度节能，需关闭PLL。25 MHz晶振保持工作状态，以便驱动MAC和千兆位以太网PHY。

检测到WOL事件后，将开启PLL（根据所建立USB链路的需要）并使能所有输出时钟。

注： 在该状态下，软件还可使能ARP卸载或NS卸载。

应用注意事项： 如果强制以太网链路协商至较低速度，则可进一步节能。不过，这可能会带来额外的弊端。针对以前的控制器驱动程序进行的研究表明，延时超过4秒。

13.3.3 SUSPEND1

该状态在逻辑上相当于SUSPEND0，功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段设置为00b时会选择该状态。

13.3.4 SUSPEND2

功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段设置为10b时会选择该状态。SUSPEND2为默认暂停模式。

在各个暂停状态选项中，SUSPEND2的功耗最低。它是惟一满足USB 2.5 mA暂停功耗要求的选项。在该状态下，GPIO置为有效是支持的惟一远程唤醒源。

13.3.5 SUSPEND3

功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL) 的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段设置为11b时会选择该状态。

在该暂停状态下，设备中的大多数时钟均已使能，功耗与正常已配置状态下的功耗相近。只有在USB AFE掉电的情况下才能实现节能，掉电在主机软件将设备移至低功耗Ux状态或USB暂停状态后自动发生。该状态下的节能目标是主机CPU。此暂停状态将用于AOAC支持和/或必须保存导致唤醒事件的数据包事件的情况。

有关如何编程导致从SUSPEND3状态恢复的事件的详细说明，请参见第13.4.2.1节“使能GPIO唤醒事件”（第140页）、第13.4.2.4节“使能“良好帧”唤醒事件”（第141页）、第13.4.2.2节“使能WOL唤醒事件”（第140页）和第13.4.2.5节“使能“AOAC”唤醒事件”。当节能以太网RX唤醒 (EEE_RX_WAKE) 置1且节能以太网RX唤醒使能 (EEE_RX_WAKE_EN) 置1或者节能以太网TX唤醒 (EEE_TX_WAKE) 置1且节能以太网TX唤醒使能 (EEE_TX_WAKE_EN) 置1时，也可退出SUSPEND3状态。

与其他暂停状态不同，在该状态下还能将触发唤醒的帧存储到RX FIFO中。第13.4.2.5节“使能“AOAC”唤醒事件”中将对此进行进一步介绍。接收到唤醒帧后，MAC和接收过滤引擎 (RFE) 中通过过滤限制的所有后续帧也都会写入到RX FIFO中。OS可使用该功能确定唤醒事件的原因以及报告尚未恢复USB总线时接收到的数据包和任何后续数据包。

为通过主机使能积极暂停策略，SUSPEND3支持“良好帧”唤醒的概念。在这种情况下，通过RFE过滤器的任何无错误接收帧都会导致唤醒并会存储在RX FIFO中。所有后续帧也会写入到FIFO中。可通过RFE唤醒帧接收 (RFE_WAKE_FR) 位使能在唤醒环境中使用RFE过滤规则。

注： 尽管完全受软件控制并且不受硬件强制，该状态下仍可使能ARP卸载和NS卸载。对于AOAC支持，上述操作则是强制性的，且通常由操作系统执行。

13.3.6 NETDETACH

NetDetach是指以太网电缆断开后设备断开与USB总线的连接的工作模式。该模式通常用于链路断开时无法实现选择性暂停的环境（例如，Windows 8之前的Windows OS）。这有利于移动设备，因为连接的USB设备会阻止主机CPU进入C3状态。使CPU进入C3状态可最大程度延长电池使用寿命。

断开连接时，设备功耗状态与SUSPEND0状态基本相同。重新连接以太网电缆后，或编程的GPIO引脚置为有效后，设备会自动连接USB总线。

NetDetach需要主机软件驱动程序的帮助。驱动程序将监视以太网PHY的链路状态并相应地编程器件，以在链路变化时断开和重新连接USB总线。以下步骤对该过程进行了说明：

1. 未检测到以太网电缆。
2. 驱动程序通过中断控制端点检测PHY_INT位置为有效信号。驱动程序还可通过轮询中断状态寄存器（INT_STS）检测PHY中断置为有效信号。仅轮询PHY的链路状态位而不查看中断端点或中断状态也是有效的。
3. 驱动程序读取相应的以太网PHY CSR，确定链路已丢失。
4. 驱动程序对设备和以太网PHY进行编程以检测从链路断开到链路接通的链路状态变化。
5. 驱动程序将硬件配置寄存器（HW_CFG）的NetDetach使能（NETDET_EN）位置1。
6. 设备随后会断开与USB总线的连接并禁止PLL。此时驱动程序未载入，无法再与设备进行通信。
7. 在之后的某个时间点，以太网电缆将重新连接，并且会重新获得链路，或者相应配置的GPIO引脚置为有效。
8. 设备使能USB PLL和AFE。USB 2.0和USB 3.1 Gen 1 AFE最初必须使能，因为如果端口为SS或HS，则设备无状态信息。
9. 设备连接到USB总线。
10. 驱动程序已载入，设备已由驱动程序配置。驱动程序检查硬件配置寄存器（HW_CFG）的NetDetach状态（NETDET_STS）位以确定其是否因从NetDetach工作模式返回或某些其他事件而重载。

应用注意事项： 为最大限度节能，建议驱动程序利用以太网PHY的增强型PHY断电功能（通过配置标志0）。强制链路处于100 Mbps模式可进一步节能。

应用注意事项： 该状态下支持GPIO唤醒。

13.4 唤醒事件

以下事件可唤醒/使能设备。

- USB 主机恢复或从U3链路状态转换到其他状态
- VBUS_DET置为有效
- 唤醒帧
- 魔术包
- PHY 链路变化
- EEE 唤醒
- 全局单播帧
- 广播帧
- 理想DA匹配
- TCP SYN数据包
- “良好”帧
- GPIO[7:0]

设备支持自动将链路状态从U1或U2转换到U0。第5.6节“U1和U2支持”对此进行了介绍。设备还支持自动从LPML1转换到L0。第5.10.1节“LPML1”对此进行了介绍。

表13-1对各个功耗状态下允许的唤醒事件进行了说明。

表13-1： 功耗状态/唤醒事件映射

唤醒事件	SUSPEND0/ SUSPEND1	SUSPEND2	SUSPEND3	未上电	PME模式	NetDetach
USB 主机恢复信号	是	是	是	否	否	否
VBUS 检测	否	否	否	是	否	否
魔术包	是	否	是	否	是	否
唤醒帧	是	否	是	否	是	否
广播帧	是	否	是	否	是	否
物理地址的理想DA匹配	是	否	是	否	是	否
良好帧	否	否	是	否	否	否
TCP SYN	是	否	是	否	否	否
EEE RX唤醒	是	否	是	否	否	否
EEE TX唤醒	是	否	是	否	否	否
PHY 链路变化（内部PHY）	是	否	是	否	是	是
GPIO[10:0]	是	是	是	否	是	是

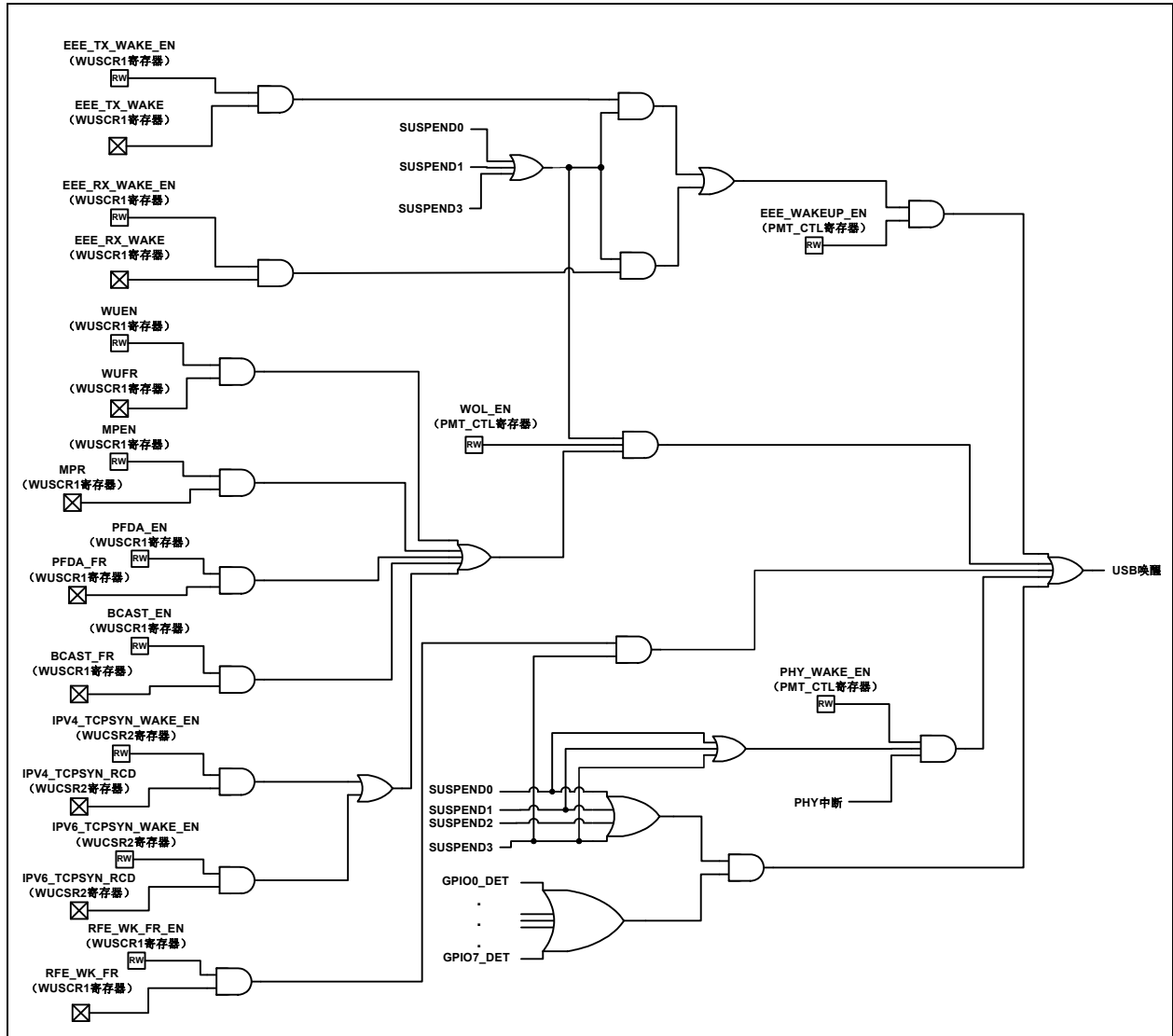
发生GPIO唤醒事件会导致中断状态寄存器（INT_STS）的相应位置1。暂停设备前，主机必须确保清除所有待处理唤醒事件。否则，设备会在暂停后立即唤醒。

13.4.1 检测唤醒事件

设备支持生成远程唤醒事件的功能。图13-2所示为唤醒事件检测逻辑的简化框图。

检测到已使能的远程唤醒事件后，USB设备控制器会通知主机。对于HS模式，会发出远程唤醒信号。在SS模式下，设备会转换到U0链路状态，并会发送功能唤醒设备通知报文（见第5.8节“功能暂停和远程唤醒”）。设备还会将SUSPEND_N引脚置为无效，具体取决于其配置。

图13-2： 唤醒事件检测框图



除了上述内容外，设备还支持远程唤醒。对于超高速设备，主机必须将FUNCTION_SUSPEND功能设置为FUNCTION_REMOTE_WAKEUP_ENABLED。在HS/FS模式下，必须设置DEVICE_REMOTE_WAKEUP功能。有关详细信息以及如何在设备侧使能这些功能的信息，请参见第5.8节“功能暂停和远程唤醒”。

13.4.2 使能唤醒事件

以下小节详细介绍了使能各个唤醒事件的步骤：

- 使能GPIO唤醒事件
- 使能WOL唤醒事件
- 使能链路状态变化唤醒事件
- 使能“良好帧”唤醒事件
- 使能“AOAC”唤醒事件

13.4.2.1 使能GPIO唤醒事件

主机系统应执行以下步骤，以使设备在检测到GPIO唤醒时发出远程唤醒事件。

1. 对GPIO引脚进行编程，以便生成唤醒事件。相应的GPIO必须通过通用IO配置0寄存器（GPIO_CFG0）的GPIO使能（GPIOEN）或通用IO配置1寄存器（GPIO_CFG1）的GPIO使能（GPIOEN）使能。
2. 必须使能GPIO引脚才能实现分别在通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）的GPIO唤醒0-7（GPIOWK[7:0]）和GPIO极性0-7（GPIOPOL[7:0]）字段中指定的唤醒及其所需极性。
3. 主机通过设置功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的暂停模式（SUSPEND_MODE）字段来使设备处于任一暂停状态，以指示所需暂停状态，然后发送暂停信号（USB 2.0）或将链路状态转换到U3（USB 3.1 Gen 1）。
4. 检测到使能的GPIO唤醒事件后，设备将转换回正常状态并发出远程唤醒事件信号（USB 2.0）或者将链路状态转换到U0并发送功能唤醒通知（USB 3.1 Gen 1）。主机随后可检查唤醒源寄存器（WK_SRC）的GPIO[7:0]（GPIOx_INT_WK）状态位以确定唤醒源。

13.4.2.2 使能WOL唤醒事件

主机系统应执行以下步骤，以使设备在检测到LAN唤醒事件时将远程唤醒事件置为有效。

1. 必须暂停所有发送和接收操作：必须完成所有待处理的以太网TX和RX操作。禁止MAC RX和TX路径。
2. 必须将MAC配置为检测所需唤醒事件。对于唤醒帧，该过程在第8.3.2.2节“唤醒帧检测”（第85页）中进行了说明；而对于魔术包，该过程在第8.3.2.3节“魔术包检测”（第87页）中进行了说明。配置理想DA与广播帧唤醒检测类似，需要将唤醒控制和状态寄存器1（WUCSR1）的理想DA帧接收（PFDA_FR）或广播唤醒使能（BCAST_EN）位置1。
3. 功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的唤醒状态位1（WUPS[1]）必须清零，因为该位置1会导致在LAN唤醒使能（WOL_EN）位置1时立即将唤醒事件置为有效。如果内部MAC唤醒事件已置为有效，则WUPS[1]位不会清零。
4. 将功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的LAN唤醒使能（WOL_EN）位置1。
5. 重新使能MAC RX路径。
6. 主机通过相应地设置功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的暂停模式（SUSPEND_MODE）字段来使设备处于SUSPEND0或SUSPEND3状态，以指示所需暂停状态。主机随后会发送暂停信号（USB2）或将链路状态转换到U3（USB 3.1 Gen 1）。

检测到使能的事件后，设备将转换回正常状态并发出唤醒事件信号（USB 2.0）或者将链路状态转换到U0并发送功能唤醒通知（USB 3.1 Gen 1）。发现已发生唤醒时，可检查唤醒源寄存器（WK_SRC）的状态位以确定导致唤醒的具体事件。

13.4.2.3 使能链路状态变化唤醒事件

主机系统必须执行以下步骤，以使设备在检测到以太网链路状态变化或进行电能检测时将远程唤醒事件置为有效。

1. 未检测到以太网电缆或者以太网电缆已断开连接。
2. 必须暂停所有发送和接收操作：必须完成所有待处理的以太网TX和RX操作。禁止MAC RX和TX路径。
3. 在PHY中配置相应的CSR以使能电能和链路状态变化检测。将[链路状态变化中断屏蔽](#)取消屏蔽，PHY会在检测到相应条件时将其中断置为有效。
4. [功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的唤醒状态位0 (WUPS[0]) 必须清零，因为该位置1会导致在[PHY中断允许 \(PHY_WAKE_EN\)](#)置1时立即将唤醒事件置为有效。如果内部PHY中断已置为有效，则WUPS[0]位不会清零。
5. 将[功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的[PHY中断允许 \(PHY_WAKE_EN\)](#)位置1。
6. 主机通过相应地设置[功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段来使设备处于SUSPEND0或SUSPEND1状态，以指示所需暂停状态，然后发送暂停信号 (USB2) 或将链路状态转换到U3 (USB 3.1 Gen 1)。
7. 检测到以太网活动时，设备会发出远程唤醒事件信号 (USB 2.0) 或者将链路状态转换到U0并发送功能唤醒通知 (USB 3.1 Gen 1)，然后转换回正常状态，检查[唤醒源寄存器 \(WK_SRC\)](#)后，软件可确定唤醒源是链路变化，并会进行相应处理。

13.4.2.4 使能“良好帧”唤醒事件

主机系统必须执行以下步骤，以使设备在检测到“良好帧”时启动远程唤醒事件。“良好帧”即未损坏的以太网帧，可通过[接收过滤引擎控制寄存器 \(RFE_CTL\)](#)所使能的RFE过滤规则。

接收到“良好帧”后，接收到的后续所有有效帧均会置于接收FIFO中。如果[存储唤醒帧 \(STORE_WAKE\)](#)置1，则导致“良好帧”唤醒的帧也会存储在FIFO中。

1. 必须暂停所有发送和接收操作：必须完成所有待处理的以太网TX和RX操作。禁止MAC RX和TX路径。
2. 通过在[接收过滤引擎控制寄存器 \(RFE_CTL\)](#)中设置所需限制配置帧过滤。将[唤醒控制和状态寄存器 1 \(WUCSR1\)](#)的[RFE唤醒使能 \(RFE_WAKE_EN\)](#)置1，并且应将[功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的[LAN唤醒使能 \(WOL_EN\)](#)位设置为0。
3. 可通过将[唤醒控制和状态寄存器 1 \(WUCSR1\)](#)的[存储唤醒帧 \(STORE_WAKE\)](#)置1将设备配置为使唤醒帧存储在FCT RX FIFO中。
4. [功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的唤醒状态位1 (WUPS[1]) 必须清零，因为该位置1会导致立即将唤醒事件置为有效。如果内部MAC唤醒事件已置为有效，则WUPS[1]位不会清零。
5. 重新使能MAC RX路径。
6. 主机通过设置[功耗管理控制寄存器 \(PMT_CTL\)](#)的暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段来使设备处于SUSPEND3状态，以指示所需暂停状态，然后发送暂停信号 (USB 2.0) 或将设备置于U3状态 (USB 3.1 Gen 1)。
7. 检测到“良好帧”后，设备会转换回正常状态并发出远程唤醒事件信号 (USB 2.0) 或者将链路状态转换到U0并发送功能唤醒通知 (USB 3.1 Gen 1)。
8. 发现发生唤醒时，软件应检查[唤醒源寄存器 \(WK_SRC\)](#)。主机软件应在接收到“良好帧”后执行所需处理，通常包括通过软件协议栈的正常接收路径传送接收到的数据包。

13.4.2.5 使能“AOAC”唤醒事件

本节介绍了如何针对AOAC操作配置设备。

经过一段额外的空闲时间后，根据主机OS的定义，需要将系统置于深度休眠状态。为最大限度地延长系统保持休眠状态的时间，网络接口（在这种情况下为以太网）配置为卸载多个通常会唤醒主机的任务。主机只有在接收到预编程的唤醒模式时才会唤醒。唤醒帧存储在RX FIFO中，以使OS评估唤醒原因并通过正常接收路径传送（即，以便在无重试的情况下保持TCP套接字连接）。

驱动程序可查询RX命令C的已接收到唤醒帧位来确定RX FIFO中的哪个数据包引起了唤醒事件。无法保证是写入到FIFO中的第一个数据包引起了唤醒。在器件处于暂停状态时，数据帧可能已写入到FIFO中。

在唤醒帧之后接收到的所有帧也会存储到FIFO中。不过，这些帧还必须通过MAC和RFE中编程的所有附加过滤规则以及帧损坏校验（例如，FCS）。

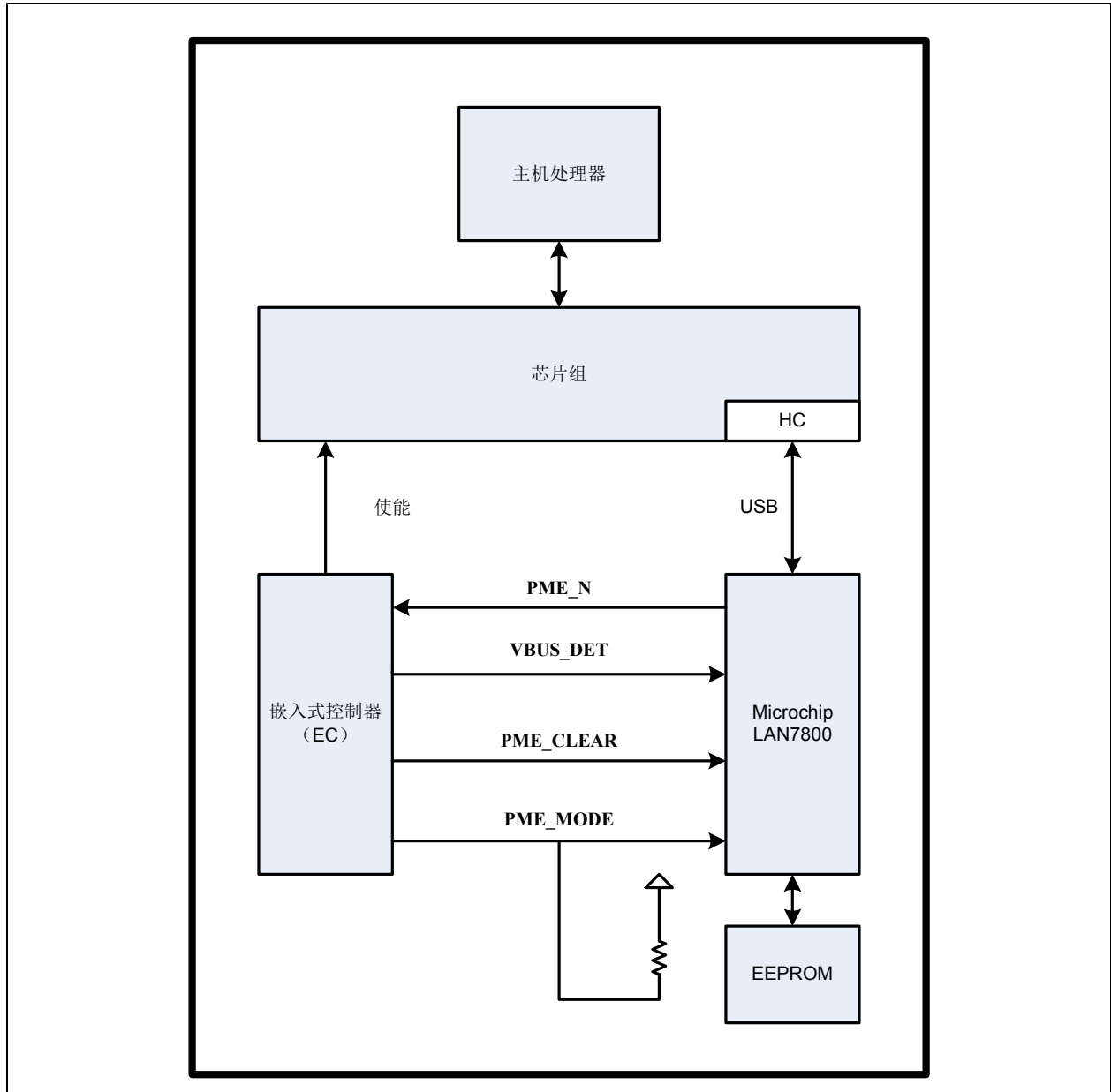
应用注意事项： 为最大限度地减少完全工作状态的系统延时，以及允许积极暂停/恢复策略，以太网链路不应发生变化（即，存在千兆位链路时为100 Mbps模式）。

1. 必须暂停所有发送和接收操作：必须完成所有待处理的以太网TX和RX操作。禁止MAC RX和TX路径。
2. 必须将MAC配置为检测所需唤醒事件。由主机通过唤醒过滤器x配置寄存器（WUF_CFGx）和唤醒过滤器x字节掩码寄存器（WUF_MASKx）相应地配置唤醒过滤器。对于唤醒帧，该过程在第8.3.2.2节“唤醒帧检测”（第85页）中进行了介绍。还会使能其他唤醒事件（例如，TCP SYN或魔术包）。
3. 功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的唤醒状态位1（WUPS[1]）必须清零，因为该位置1会导致在LAN唤醒使能（WOL_EN）位置1时立即将唤醒事件置为有效。如果内部MAC唤醒事件已置为有效，则WUPS[1]位不会清零。
4. 将功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的LAN唤醒使能（WOL_EN）位置1。
5. 应通过将唤醒控制和状态寄存器1（WUCSR1）的存储唤醒帧（STORE_WAKE）置1将设备配置为使唤醒帧存储在FCT RX FIFO中。
6. 应通过将接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）的始终传送唤醒帧（PASS_WKP）置1将设备配置为禁止对唤醒帧进行RFE过滤。
7. 将设备配置为使能ARP和NS卸载。有关如何配置这些功能的详细信息，请参见第8.6节“ARP卸载”（第92页）和第8.5节“邻居请求（NS）卸载”（第90页）。
8. 重新使能MAC RX和TX路径。
9. 主机通过将功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）的暂停模式（SUSPEND_MODE）字段设置为11b来使设备处于SUSPEND3状态，以指示所需暂停状态，然后发送暂停信号（USB2）或将链路状态转换到U3（USB 3.1 Gen 1）。
10. 检测到使能的唤醒事件后，设备会转换回正常状态并发出远程唤醒事件信号（USB 2.0）或者将链路状态转换到U0并发送功能唤醒通知（USB 3.1 Gen 1）。软件随后会检查唤醒源寄存器（WK_SRC）并执行所需处理，其中可能包括将数据包传送到操作系统（如果唤醒事件因接收到WOL数据包而引起）。

14.0 电源管理事件（PME）操作

设备提供了一种机制，可用于通过电源管理事件（PME）工作模式唤醒主机系统。仅当设备工作在自供电模式下并且连接了正确配置的EEPROM时，PME信号才可用。图14-1所示为典型应用。

图14-1： 典型应用



主机处理器连接至包含主机USB控制器（HC）的芯片组。USB主机控制器通过USB信号与设备接口。嵌入式控制器（Embedded Controller, EC）通过使能信号向芯片组和主机控制器发出上电信号。EC通过四个信号连接至设备。**PME_N**信号为设备至EC的输入，指示发生唤醒事件。EC的**VBUS_DET**输出用于指示总线电源可用性。**PME_CLEAR**（**RESET_N**）信号用于清零PME。**PME_MODE**信号在**PME_CLEAR**（**RESET_N**）置为无效时由设备采样，并且由设备用于确定应处于PME模式还是恢复正常工作。

对于图14-1中的应用场合，假设主机处理器和芯片组已断电，EC正在工作，设备处于PME模式并且正在等待发生唤醒事件。唤醒事件会导致设备向EC发出PME事件，此事件随即通过使能信号唤醒主机处理器和芯片组。EC会在USB总线上电后将VBUS_DET置为有效、设置PME_MODE以确定设备要开始进入正常工作模式还是继续处于PME模式，并将PME_CLEAR（RESET_N）置为有效来清零PME。

应用注意事项： 将PME_CLEAR置为无效后，会配置设备。如果未使用无EEPROM模式，则配置可能需要从EEPROM或OTP装载数据。在此期间，EC不对PME_N进行采样，具体取决于OTP/EEPROM中编程的数据量，因为尚未配置PME_N的极性和行为。对于无EEPROM或OTP模式，PME将在1 ms内有效。对于外部EEPROM，这将是EEPROM中编程的数据量的函数。如果全部512字节均已编程，则最大延时小于16 ms。更多详细信息，请参见第16.6.3节“EEPROM时序”（第279页）。

应用注意事项： 如果使用无EEPROM模式，则不支持直接唤醒。如果下述所需设备唤醒在进入PME模式之前由系统软件通过USB配置，则PME只能支持无EEPROM/OTP的唤醒。

支持以下唤醒事件：

- 唤醒引脚
未保留用于PME处理的GPIO引脚能够在处于PME工作模式下时唤醒设备。为了让GPIO生成唤醒事件，其使能位必须在EEPROM（或OTP）的GPIO[7:0]唤醒使能字段中置1。极性也通过GPIO[7:0]唤醒极性置1。
- 魔术包
在PME模式下接收到魔术包会导致将PME置为有效。
- WUFF
在PME模式下接收到与WUFF匹配的数据包会导致将PME置为有效。
- 物理地址的理想DA匹配
接收到目标地址与设备的MAC地址匹配的以太网帧会导致将PME置为有效。
- 广播数据包
在PME模式下接收到广播数据包会导致将PME置为有效。
- PHY链路变化
在PME模式下检测到PHY链路伙伴会导致将PME置为有效。

为实现PME工作模式，GPIO PME标志0字段的GPIO PME使能位必须置1，所有其余GPIO PME标志0和GPIO PME标志1位都必须相应地配置，以用于脉冲或电平信号、缓冲器类型和GPIO PME WoL选择。

PME_MODE引脚必须被驱动为某个值，当EC通过将PME_CLEAR（RESET_N）置为有效来清零和识别PME时，该值用于确定设备是保持PME工作模式（1）还是恢复正常工作（0）。

在PME模式下时，RESET_N（PME_CLEAR）或POR将始终会导致重载EEPROM的内容。

图14-2中的流程图介绍了PME的工作流程，魔术包通过适当的已配置EEPROM/OTP使能。对于OTP/EEPROM配置，保持以下条件：

- GPIO PME使能 = 1（已使能）
- GPIO PME配置 = 0（通过电平发出PME信号）
- GPIO PME长度 = 0（NA）
- GPIO PME极性 = 1（高电平信号事件）
- GPIO PME缓冲器类型 = 1（推挽式）
- PME数据包使能 = 1
- PME理想DA使能 = 0
- PME WUFF使能 = 0
- 电源方法（CFG0_PWR_SEL） = 1（自供电）
- 魔术包的MAC地址

注： 如果使用PME模式，则系统软件必须相应地配置标志属性寄存器（FLAG_ATTR）。

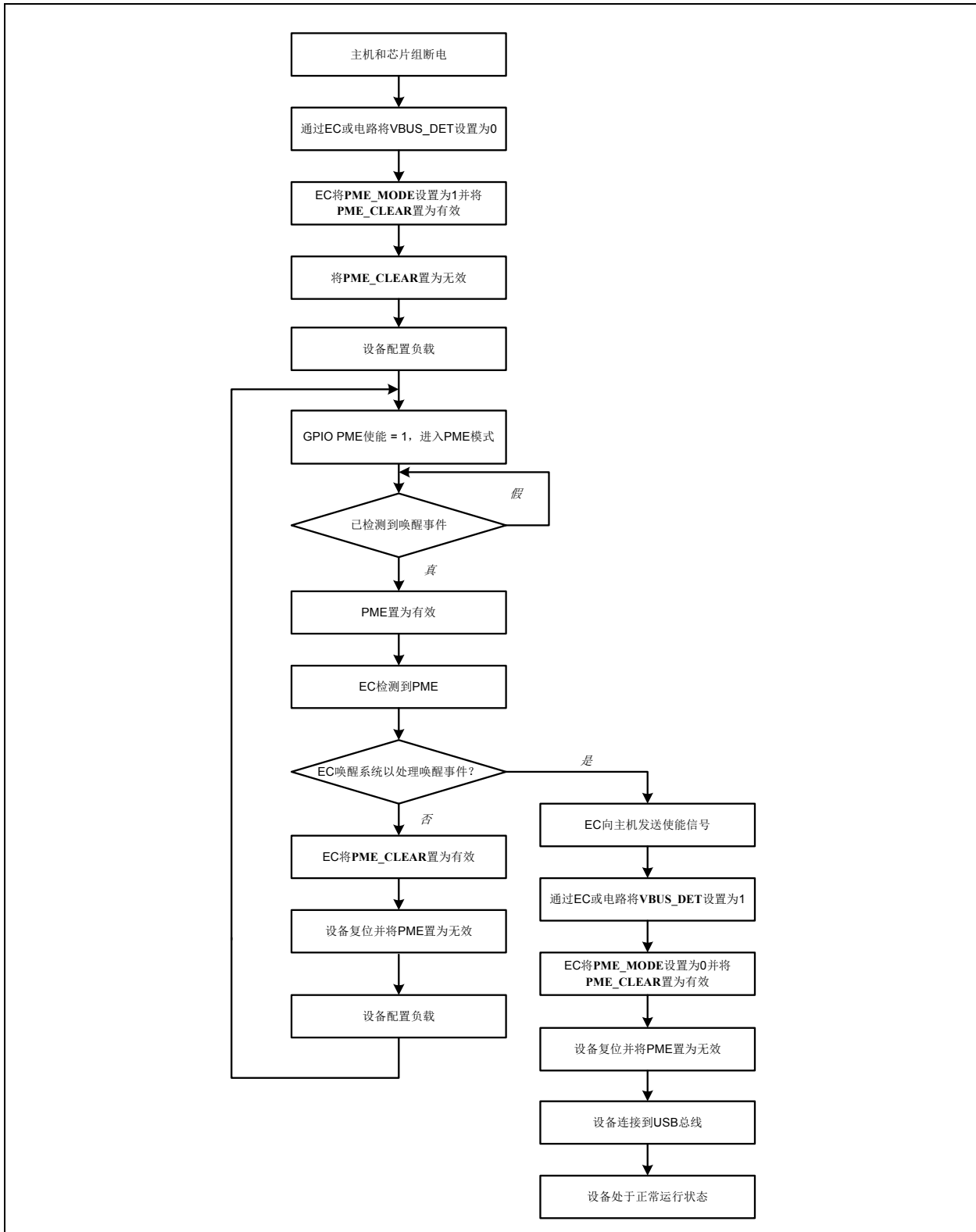
如果在PME_MODE = 1且GPIO PME使能在EEPROM/OTP中置1时发生POR，则会导致设备进入PME模式。

在该模式下，以太网接口工作在协商速度下。

另外，千兆位以太网PHY的增强型PHY功能可在PME工作模式期间使能以进一步节能。这由以下配置标志0字段控制：

- 增强型PHY休眠定时器（PHY_SLEEP_TIMER）
- 增强型PHY唤醒定时器（PHY_WAKE_TIMER）
- 链路超时控制（LINK_TIME_OUT_CTRL）
- 增强型PHY使能（ACT_PHY_EN）

图 14-2: PME 操作



15.0 寄存器说明

本节给出了详细的器件寄存器说明和存储器映射信息。表15-1列出了可直接寻址的存储器映射的详细信息。其他可间接寻址的寄存器将在以下各小节中详细说明。

表15-1： 存储器映射

地址	数据空间
0x0000-0x0FFF	系统控制和状态寄存器
0x1000-0x11FF	保留
0x1200-0x15FF	USB PHY控制和状态寄存器
0x1200-0x1FFF	保留

注： 有关器件的OTP存储器的更多信息，请参见第11.0节“可一次性编程（OTP）存储器”（第129页）。

可直接寻址的寄存器

- 第15.1节“系统控制和状态寄存器”（第148页）
- 第15.2节“USB PHY控制和状态寄存器”（第229页）

可间接寻址的寄存器

- 第15.3节“以太网PHY控制和状态寄存器”（第235页）
- 第15.4节“MDIO可管理设备（MMD）控制和状态寄存器”（第271页）

15.1 系统控制和状态寄存器

注： 在未配置状态下，任何对0B0h及以上寄存器偏移量的访问都将被停止，即不可访问。因此，所有MAC、FIFO控制器（FCT）和接收过滤引擎（RFE）寄存器在未配置状态下均不可用。

注： 在任何情况下都不能对系统控制和状态寄存器映射中保留的地址空间执行写操作。否则，可能导致意外的操作与结果。

表 15-2： 系统控制和状态寄存器映射

偏移量	寄存器名称
000h	器件ID和版本寄存器（ID_REV）
004h – 008h	保留
00Ch	中断状态寄存器（INT_STS）
010h	硬件配置寄存器（HW_CFG）
014h	功耗管理控制寄存器（PMT_CTL）
018h	通用IO配置0寄存器（GPIO_CFG0）
01Ch	通用IO配置1寄存器（GPIO_CFG1）
020h	通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）
024h	数据端口选择寄存器（DP_SEL）
028h	数据端口命令寄存器（DP_CMD）
02Ch	数据端口地址寄存器（DP_ADDR）
030h	数据端口数据寄存器（DP_DATA）
034h – 03Ch	保留
040h	EEPROM命令寄存器（E2P_CMD）
044h	EEPROM数据寄存器（E2P_DATA）
048h – 04Fh	保留
050h	BOS描述符属性寄存器（BOS_ATTR）
054h	SS描述符属性寄存器（SS_ATTR）
058h	HS描述符属性寄存器（HS_ATTR）
05Ch	FS描述符属性寄存器（FS_ATTR）
060h	字符串属性寄存器0（STRNG_ATTR0）
064h	字符串属性寄存器1（STRNG_ATTR1）
068h	标志属性寄存器（FLAG_ATTR）
06Ch – 077h	软件通用寄存器x（SW_GP_x）
078h – 07Fh	保留
080h	USB配置寄存器0（USB_CFG0）
084h	USB配置寄存器1（USB_CFG1）
088h	USB配置寄存器2（USB_CFG2）
090h	突发限制寄存器（BURST_CAP）
094h	批量输入延时寄存器（BULK_IN_DLY）
098h	中断端点控制寄存器（INT_EP_CTL）
09Ch	PIPE控制寄存器（PIPE_CTL）
0A0h	U1退出延时寄存器（U1_LATENCY）
0A4h	U2退出延时寄存器（U2_LATENCY）
0A8h	USB状态寄存器（USB_STATUS）

表 15-2: 系统控制和状态寄存器映射 (续)

偏移量	寄存器名称
0ACh	保留
0B0h	接收过滤引擎控制寄存器 (RFE_CTL)
0B4h	VLAN 类型寄存器 (VLAN_TYPE)
0B8h – 0BFh	保留
0C0h	FIFO 控制器 RX FIFO 控制寄存器 (FCT_RX_CTL)
0C4h	FIFO 控制器 TX FIFO 控制寄存器 (FCT_TX_CTL)
0C8h	FCT RX FIFO 结束寄存器 (FCT_RX_FIFO_END)
0CCh	FCT TX FIFO 结束寄存器 (FCT_TX_FIFO_END)
0D0h	FCT 流控制阈值寄存器 (FCT_FLOW)
0D4h	RX 数据路径存储 (RX_DP_STOR)
0D8h	TX 数据路径存储 (TX_DP_STOR)
0DCh – 0DFh	保留
0E0h	LTM BELT 空闲寄存器 0 (LTM_BELT_IDLE0)
0E4h	LTM BELT 空闲寄存器 1 (LTM_BELT_IDLE1)
0E8h	LTM BELT 活动寄存器 0 (LTM_BELT_ACT0)
0ECh	LTM BELT 活动寄存器 1 (LTM_BELT_ACT1)
0F0h	LTM 无活动定时器寄存器 (LTM_INACTIVE0)
0F4	LTM 无活动定时器寄存器 (LTM_INACTIVE1)
0F8h – 0FFh	保留供将来扩展使用
100h	MAC 控制寄存器 (MAC_CR)
104h	MAC 接收寄存器 (MAC_RX)
108h	MAC 发送寄存器 (MAC_TX)
10Ch	流控制寄存器 (FLOW)
110h	随机数种子值寄存器 (RAND_SEED)
114h	错误状态寄存器 (ERR_STS)
118h	MAC 接收地址高位寄存器 (RX_ADDRH)
11Ch	MAC 接收地址低位寄存器 (RX_ADDRL)
120h	MII 访问寄存器 (MII_ACCESS)
124h	MII 数据寄存器 (MII_DATA)
128h – 12Fh	保留
130h	EEE TX LPI 请求延时计数寄存器 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT)
134h	EEE 时间等待 TX 系统寄存器 (EEE_TW_TX_SYS)
138h	EEE TX LPI 自动移除延时寄存器 (EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY)
13Ch – 13Fh	保留
140h	唤醒控制和状态寄存器 1 (WUCSR1)
144h	唤醒源寄存器 (WK_SRC)
148h – 14Fh	保留
150h – 1CC	唤醒过滤器 x 配置寄存器 (WUF_CFGx)
1D0h – 1Fh	保留
200h – 3FCh	唤醒过滤器 x 字节掩码寄存器 (WUF_MASKx)
400h – 504h	MAC 地址理想过滤器寄存器 (ADDR_FILTx)
508h – 5FFh	保留
600h	唤醒控制和状态寄存器 2 (WUCSR2)
610h – 61Ch	NSx IPv6 目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST)
620h – 62Ch	NSx IPv6 源地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_SRC)
630h – 63Ch	NSx ICMPv6 地址 0 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR0)
640h – 64Ch	NSx ICMPv6 地址 1 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR1)
650h – 65Ch	NSx IPv6 目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST)

表 15-2: 系统控制和状态寄存器映射 (续)

偏移量	寄存器名称
660h – 66Ch	NSx IPv6 源地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_SRC)
670h – 67Ch	NSx ICMPv6 地址0 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR0)
680h – 68Ch	NSx ICMPv6 地址1 寄存器 (NSx_ICMPV6_ADDR1)
690h	SYN IPv4 源地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_SRC)
694h	SYN IPv4 目标地址寄存器 (SYN_IPV4_ADDR_DEST)
698h	SYN IPv4 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV4_TCP_PORTS)
69Ch – 6A8h	SYN IPv6 源地址寄存器 (SYN_IPV6_ADDR_SRC)
6ACh – 6B8h	SYN IPv6 目标地址寄存器 (SYN_IPV6_ADDR_DEST)
6BCh	SYN IPv6 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV6_TCP_PORTS)
6C0h	ARP 发送方协议地址寄存器 (ARP_SPA)
6C4h	ARP 目标协议地址寄存器 (ARP_TPA)
6C8h – 6FFh	保留
700h	PHY 器件标识符 (PHY_DEV_ID)
704h – FFFh	保留

15.1.1 器件ID和版本寄存器 (ID_REV)

偏移量: 000h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	芯片ID 该只读字段标识器件型号。	RO	7800h
15:0	芯片版本 该字段标识器件版本。	RO	注 15-1

注 15-1 默认值取决于器件版本。

15.1.2 中断状态寄存器 (INT_STS)

偏移量: 00Ch 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:29	保留	RO	-
28	OTP 写完成中断 (OTP_WR_DONE_INT) OTP 写操作已完成。 注: 该中断的中断源为电平。中断会一直存在，直到在 OTP 中将其清除。	R/WC	0b
27	保留	RO	-
26	节能以太网开始TX低功耗中断 (EEE_START_TX_LPI_INT) 当发送器由于在 EEE TX LPI 请求延时计数器寄存器 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT) 中指定的时间到期而进入低功耗空闲模式时，该中断置为有效。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 中的节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平，则该位保持低电平。 注: 该中断的中断源为脉冲。	R/WC	0b
25	节能以太网停止TX低功耗中断 (EEE_STOP_TX_LPI_INT) 当发送器由于在 EEE TX LPI 自动移除延时寄存器 (EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY) 中指定的时间到期而退出低功耗空闲模式时，该中断置为有效。 如果 MAC 控制寄存器 (MAC_CR) 中的节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平，则该位保持低电平。 注: 该中断的中断源为脉冲。	R/WC	0b

BIT	说明	类型	默认值
24	节能以太网RX低功耗中断 (EEE_RX_LPI_INT) 当接收器进入低功耗空闲模式时，该中断置为有效。 如果 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 中的 节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平，则该位保持低电平。 注： 该中断的中断源为脉冲。	R/WC	0b
23	MAC复位超时 (MACRTO_INT) 该中断表示8 ms复位看门狗定时器已超时。这意味着以太网PHY没有向MAC提供RX和TX时钟。在定时器超时之后，MAC复位置为无效，两者异步进行。 注： 该中断的中断源为脉冲。	R/WC	0b
22	RX数据FIFO溢出中断 (RDFO_INT) 在RX数据FIFO被完全填满之后，如果接收逻辑尝试继续向其中放入数据，则该中断置1。置1时，丢弃新接收的数据。 注： 该中断的中断源为电平。	R/WC	0b
21	发送器错误中断 (TXE_INT) 该中断表示发送器遇到错误。请参见第6.2.4节“TX错误检测”以了解会造成TXE的条件的相关说明。 注： 该中断的中断源为电平。	R/WC	0b
20	USB状态中断 (USB_STS_INT) 该中断在USB状态事件之后发出。该中断会一直存在，直到在 USB状态寄存器 (USB_STATUS) 中将置为有效的事件清除。 注： 该中断的中断源为电平。	R/WC	0b
19	TX禁止中断 (TX_DIS_INT) 该中断在TX FIFO或MAC发送器已成功禁止后发出。 当FIFO控制器TX FIFO控制寄存器 (FCT_TX_CTL)的FCT TX禁止位或MAC发送寄存器 (MAC_TX)的发送器禁止 (TXD)位置1时，该中断会一直存在。 注： 该中断的中断源为电平。	R/WC	0b
18	RX禁止中断 (RX_DIS_INT) 该中断在RX FIFO或MAC接收器已成功禁止后发出。 当FIFO控制器RX FIFO控制寄存器 (FCT_RX_CTL)的FCT RX禁止位或MAC接收器寄存器 (MAC_RX)的接收器禁止 (RXD)位置1时，该中断会一直存在。 注： 该中断的中断源为电平。	R/WC	0b
17	PHY中断 (PHY_INT) 表示以太网PHY中断事件。 注： 该中断的中断源为电平。中断会一直存在，直到在PHY中将其清除。	R/WC	0b
16	数据端口中断 (DP_INT) 表示待处理的数据端口操作已完成。 注： 该中断的中断源为脉冲。	R/WC	0b

BIT	说明	类型	默认值
15	MAC错误中断 (MAC_ERR_INT) 当MAC错误状态寄存器 (ERR_STS) 中跟踪的任一错误条件发生时, 该中断置1。应用程序可通过检查错误状态寄存器 (ERR_STS) 来确定发生的具体错误。 注: 该中断为电平触发中断事件, 在错误状态寄存器 (ERR_STS) 中的所有错误事件位均清零之前, 该中断保持有效状态。	R/WC	0b
14:13	保留	RO	-
12	UTX帧待处理 (UTX_FP) 表示USB TX FIFO至少有一个帧在等待处理。	RO	0b
11:8	保留	RO	-
7:0	GPIO[7:0] (GPIOx_INT) 中断由GPIO产生。 注: 这些中断的中断源均为电平。	R/WC	注 15-2

注 15-2 默认值取决于GPIO引脚的状态。将GPIOx_INT位清零也会清除相应的GPIO唤醒事件。

15.1.3 硬件配置寄存器 (HW_CFG)

偏移量: 010h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:24	保留	RO	-
23	LED3使能 (LED3_EN) 置1时, 使能LED3引脚功能。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-3
22	LED2使能 (LED2_EN) 置1时, 使能LED2引脚功能。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-3
21	LED1使能 (LED1_EN) 置1时, 使能LED1引脚功能。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-3
20	LED0使能 (LED0_EN) 置1时, 使能LED0引脚功能。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-3
19:16	保留	RO	-
15	NetDetach状态 (NETDET_STS) 加载驱动程序后, 可检查该位以确定是否发生了NetDetach事件。	R/WC	注 15-4

BIT	说明	类型	默认值
14	NetDetach使能 (NETDET_EN) 该位置1时，器件从USB总线上断开。这会导致驱动程序卸载，并且不再与器件进行通信。器件一直保持断开状态，直到检测到PHY链路或者某个正确配置的GPIO引脚置为有效时为止。发生上述任一事件都会使器件连接到USB总线，使驱动程序得以加载以及使NETDET_STS位置为有效。	SC	0b
13	EEPROM仿真使能 (EEM) 该位用于在没有EEPROM时选择描述符信息和配置标志的来源。 0 = 硬件基于CSR默认值生成描述符。 1 = 使用描述符RAM和属性寄存器。 注： 仅当没有EEPROM且未配置OTP时，该位才影响操作。如果存在EEPROM或已配置OTP，则该位不起作用。 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	0b
12	复位保护 (RST_PROTECT) 将该位置1可以保护某些寄存器的选择字段不受非POR复位的影响。 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	0b
11:8	保留	RO	-
7:6	SUSPEND_N引脚选择 (SUSPEND_N_SEL) 该位指定SUSPEND_N引脚将在哪些工作模式下置为有效。 00b: SUSPEND_N在SUSPEND2模式下置为有效。 01b: SUSPEND_N在SUSPEND2、SUSPEND1和NetDetach模式下置为有效。 10b: SUSPEND_N在SUSPEND2、SUSPEND1、SUSPEND0和NetDetach模式下置为有效。 11b: SUSPEND_N在SUSPEND3、SUSPEND2、SUSPEND1、SUSPEND0和NetDetach模式下置为有效。 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。 注： 该位的使用不受EEPROM仿真使能 (EEM) 位的影响，没有EEPROM也无妨。	R/W	注 15-5
5	SUSPEND_N引脚极性 (SUSPEND_N_POL) 该位选择SUSPEND_N引脚的极性。 0 = 低电平有效 1 = 高电平有效 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。 注： 该位的使用不受EEPROM仿真使能 (EEM) 位的影响，没有EEPROM也无妨。	R/W	注 15-6
4	每个USB数据包支持多个以太网帧 (MEF) 该位可使USB发送方向上尽可能在每个USB数据包中打包多个以太网帧。 0 = 每个USB数据包仅支持一个以太网帧 1 = 每个USB数据包支持打包多个以太网帧	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
3	EEPROM超时控制（ETC） 该位控制供EEPROM控制器用于检测超时的时长。 0 = 如果在 30 ms内没有接收到EEPROM的响应，则发生超时。 1 = 如果在 1.28 μs内没有接收到EEPROM的响应，则发生超时。 注： 超时发生时，通过 EEPROM命令寄存器（E2P_CMD） 中的 EPC 超时（EPC_TO） 来指示。	R/W	0b
2	保留	RO	-
1	软精简复位（LRST） 写入1可对器件进行精简软件复位。 精简复位不会影响USB控制器，也不会使USB PHY断开连接。此外，EEPROM的内容也不会重新加载。该位在复位序列完成后清零。	SC	0b
0	软复位（SRST） 写入1可对器件进行软件复位。 软件复位将导致EEPROM的内容重新加载。在复位序列执行期间，USB PHY将断开连接。在器件重新初始化之后，PHY将退出断开连接状态并对主机可见。	SC	0b

- 注15-3

该位的默认值由EEPROM（如果存在）中**LED配置0**的相应LED_EN字段的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。
- 注15-4

该位的默认值取决于是否发生了NetDetach事件。如果置1，则表示发生了NetDetach事件。
- 注15-5

该位的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志0**的**SUSPEND_N选择（CFG0_SUSPEND_N_SEL）**位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则00b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为00b。
- 注15-6

该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志0**的**SUSPEND_N极性（CFG0_SUSPEND_N_POL）**位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。

15.1.4 功耗管理控制寄存器 (PMT_CTL)

偏移量: 014h 大小: 32 位

该寄存器控制功耗管理功能。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15	禁止等待模拟参考电压稳定 (DIS_WAIT_ANA_REF) 当以太网PHY处于复位状态时，该位可禁止等待模拟参考电压达到稳定，从而最大限度节省功耗。 如果将该位置1，则当PHY复位时，不禁止模拟参考电压。当禁止模拟参考电压时，PHY需要经过一段数百毫秒的延时后才能达到稳定。 注： 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	0b
14	晶振暂停禁止 (XTAL_SUSP_DIS) 0 - 晶振驱动器正常工作 1 - 晶振从不暂停 注： 置为有效时，该位防止在SUSPEND2和UNPOWERED模式下禁止晶体振荡器。 注： 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-7
13	EEE唤醒使能 (EEE_WAKEUP_EN) 使能 EEE唤醒状态 (EEE_WUPS) 来指示唤醒事件。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
12	EEE唤醒状态 (EEE_WUPS) 该字段指示当前唤醒事件是否是由EEE导致。它与 唤醒状态 (WUPS) 搭配使用。关于编码信息，请参见WUPS字段。 无论 EEE唤醒使能 (EEE_WAKEUP_EN) 中的值为何，该位都将置1。 如果 恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 位置1，则一旦恢复序列完成，该位便清零。更多详细信息，请参见RES_CLR_WKP_STS位。 注： 同时清零 EEE_WUPS 位并更改 暂停模式 (SUSPEND_MODE) 字段的内容是无效的。	R/WC	0b
11	MAC软复位 (MAC_SRST) 当该位为高电平时，MAC RX/TX时钟域将保持复位状态。必须清零该位才能恢复正常工作。只有当RX/TX时钟运行时，MAC RX/TX复位才置为无效。	R/W	0b
10	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
9	恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1时，一旦恢复序列完成，WUCSR1和WUCSR2中的以下状态信号便清零： WUCSR1: RFE 唤醒帧接收 (RFE_WAKE_FR) 理想 DA 帧接收 (PFDA_FR) 远程唤醒帧接收 (WUFR) 魔术包接收 (MPR) 广播帧接收 (BCAST_FR) 节能以太网 TX 唤醒 (EEE_TX_WAKE) 节能以太网 RX 唤醒 (EEE_RX_WAKE) WUCSR2: IPv6 TCP SYN 数据包接收 (IPv6_TCPSYN_RCD) IPv4 TCP SYN 数据包接收 (IPv4_TCPSYN_RCD) 该位置1时，也会影响WUPS字段。一旦恢复事件完成，WUPS[1]和EEE_WUPS便都清零。 只有上面列出的唤醒事件唤醒帧或魔术包启动的恢复序列才会受RES_CLR_WKP_STS影响。主机启动的恢复不会清除唤醒状态。 清零时，恢复事件完成后不清除唤醒状态信号。	R/W	0b
8	恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置为有效时，在由远程唤醒启动的恢复序列完成后，WUCSR 和 WUCSR2 中的所有唤醒使能位都将清零。 主机启动的恢复不会将唤醒使能位清零。	R/W	1b
7	器件就绪 (READY) READY位用于指示器件何时准备好正常工作。 READY位会因为以下原因而保持无效状态： ■ 等待千兆位以太网PHY复位序列完成以及PHY变为工作状态。这可能需要125 ms，具体取决于器件的配置方式。 ■ 等待从EEPROM或OTP加载内容。这仅在需要重新加载以太网MAC地址的USB复位情况下对应用程序可见。 更多详细信息，请参见表 15-3，“器件就绪位行为”。	RO	0b
6:5	暂停模式 (SUSPEND_MODE) 指示在主机暂停器件后要使用哪种暂停功耗状态。 如果未对器件进行配置，它将切换为正常未配置状态，该寄存器将复位为值10b。 SUSPEND_MODE 编码： 00 = SUSPEND0 01 = SUSPEND1 10 = SUSPEND2 11 = SUSPEND3 注： 当处于正常未配置状态时，选择除SUSPEND2之外的任何暂停状态都是无效的。 注： 在该器件中，SUSPEND0 和 SUSPEND1 的功能相同。将它们保留为单独的状态选项，目的是与早期器件的命名兼容。	R/W	10b

LAN7800

BIT	说明	类型	默认值
4	PHY复位 (PHY_RST) 向该位写入“1”将复位以太网PHY。内部逻辑自动将PHY复位保持至少4 ms。当PHY从复位中释放时，该位自动清零。当该位为高电平时，将忽略对该位的所有写操作。 一旦该位置1，器件就绪 (READY) 位便清零。当PHY为工作状态时，器件就绪 (READY) 位将置为有效。 注： 可以将该复位延长到128 ms，具体取决于禁止等待模拟参考电压稳定 (DIS_WAIT_ANA_REF) 的状态。 注： 从SUSPEND2状态恢复后，应将该位置1。	SC	0b
3	LAN唤醒使能 (WOL_EN) 使能WOL作为一个包含以下内容的唤醒事件。有关受该位影响的唤醒事件的详细信息，请参见第13.4.1节“检测唤醒事件”。 如果恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
2	PHY中断允许 (PHY_WAKE_EN) 允许以太网PHY中断作为唤醒事件。更多详细信息，请参见第13.4.1节“检测唤醒事件”。 如果恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值															
1:0	唤醒状态（WUPS） 该字段连同EEE唤醒状态（EEE_WUPS）一起指示当前唤醒事件的原因。通过向相应位写入“1”将WUPS位清零。这些位的编码信息如下： <table><thead><tr><th>EEE_WUPS</th><th>WUPS[1:0]</th><th>事件</th></tr></thead><tbody><tr><td>0</td><td>00</td><td>未检测到任何唤醒事件</td></tr><tr><td>X</td><td>X1</td><td> • 以太网PHY唤醒事件 </td></tr><tr><td>X</td><td>1X</td><td> • LAN唤醒（WOL） • TCP SYN • “良好帧” • 广播帧 • 多播帧 • 理想DA匹配 </td></tr><tr><td>1</td><td>XX</td><td>EEE接收唤醒（EEE_RX_WAKE）（SUSPEND0和SUSPEND3）/EEE发送唤醒（EEE_TX_WAKE）（SUSPEND3）</td></tr></tbody></table> 可以将多个位置1，以指示有多个事件发生。 除非在进入低功耗状态之前使能了相应事件，否则WUPS字段不会置1。 这些位是否置1与LAN唤醒使能（WOL_EN）和PHY中断允许（PHY_WAKE_EN）中的值无关。 如果恢复清除远程唤醒状态（RES_CLR_WKP_STS）置1，一旦恢复序列完成，WUPS[1]便清零。更多详细信息，请参见RES_CLR_WKP_STS位。 注：同时清零WUPS位并更改暂停模式（SUSPEND_MODE）字段的内容是无效的。 <td>R/WC</td> <td>00b</td>	EEE_WUPS	WUPS[1:0]	事件	0	00	未检测到任何唤醒事件	X	X1	• 以太网PHY唤醒事件	X	1X	• LAN唤醒（WOL） • TCP SYN • “良好帧” • 广播帧 • 多播帧 • 理想DA匹配	1	XX	EEE接收唤醒（EEE_RX_WAKE）（SUSPEND0和SUSPEND3）/EEE发送唤醒（EEE_TX_WAKE）（SUSPEND3）	R/WC	00b
EEE_WUPS	WUPS[1:0]	事件																
0	00	未检测到任何唤醒事件																
X	X1	• 以太网PHY唤醒事件																
X	1X	• LAN唤醒（WOL） • TCP SYN • “良好帧” • 广播帧 • 多播帧 • 理想DA匹配																
1	XX	EEE接收唤醒（EEE_RX_WAKE）（SUSPEND0和SUSPEND3）/EEE发送唤醒（EEE_TX_WAKE）（SUSPEND3）																

注 15-7 该位的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志 1 的晶振暂停禁止 (XTAL_SUSP_DIS)**位确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则1b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为1b。

表 15-3: 器件就绪位行为

事件	内部PHY	外部PHY
切换到正常未配置	以太网PHY复位后，就绪位就保持清零状态，以将功耗降至最低。	EEPROM/OTP加载完成后，就绪位置1。EEPROM仿真不会引入相应的延时。 这应仅在需要加载EEPROM/OTP以获取MAC地址的USB复位后对应用程序可见。
正常未配置切换到正常已配置	在以太网PHY复位位置为无效且PHY变为工作状态之后，就绪位置为有效。	就绪位置1。 在正常未配置状态下，READY位置1后，其状态就不再变化。
SUSPEND2切换到正常已配置	在SUSPEND2状态下，以太网PHY保持在复位状态以节省功耗。切换到正常已配置状态后，如果PHY复位位置为无效，则READY位随即置为有效。	外部以太网PHY不会因切换到SUSPEND2状态而复位。 进入SUSPEND2状态时，就绪位不清零。
PHY复位 (PHY_RST)	在PHY复位位置为无效之前，就绪位保持清零。	在PHY复位位置为无效之前，就绪位保持清零。

15.1.5 通用IO配置0寄存器（GPIO_CFG0）

地址：018h 大小：32位

该寄存器配置外部GPIO[3:0]引脚。
为了将GPIO用作唤醒事件或中断源，必须将其配置为输入。另外，必须通过通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）使能用于产生唤醒事件的GPIO引脚。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:12	GPIO使能（GPIOEN） 清零时，该引脚用作GPIO。 GPIOEN0 – bit 12 GPIOEN1 – bit 13 GPIOEN2 – bit 14 GPIOEN3 – bit 15 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-8
11:8	GPIO缓冲器类型（GPIOBUF） 置1时，相应GPIO信号的输出缓冲器配置为推/挽驱动器。清零时，相应GPIO信号的输出缓冲器配置为漏极开路驱动器。位分配如下： GPIOBUF0 – bit 8 GPIOBUF1 – bit 9 GPIOBUF2 – bit 10 GPIOBUF3 – bit 11 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-9
7:4	GPIO方向（GPIODIR） 置1时，将相应GPIO使能为输出。清零时，将相应GPIO使能为输入。位分配如下： GPIODIR0 – bit 4 GPIODIR1 – bit 5 GPIODIR2 – bit 6 GPIODIR3 – bit 7 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-10
3:0	GPIO数据（GPIOD） 使能为输出时，写入的值反映在GPIO _n 上。读取时，GPIO _n 反映相应GPIO引脚的当前状态。位分配如下： GPIOD0 – bit 0 GPIOD1 – bit 1 GPIOD2 – bit 2 GPIOD3 – bit 3 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-11

注 15-8 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中GPIO 0-7使能的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0xF为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0b。

- 注 15-9** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**GPIO 0-7缓冲器**的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0x0为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0x0。
- 注 15-10** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**GPIO 0-7方向**的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0x0为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0x0。
- 注 15-11** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**GPIO 0-7数据**的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0x0为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0x0。将GPIO配置为输入时，默认状态是未知的。

15.1.6 通用IO配置1寄存器（GPIO_CFG1）

地址：01Ch 大小：32位

该寄存器配置外部**GPIO[4:7]**引脚。

为了将GPIO用作唤醒事件或中断源，必须将其配置为输入。另外，必须通过**通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）**使能用作唤醒事件的GPIO。

BIT	说明	类型	默认值
31:28	保留	RO	-
27:24	GPIO 使能（GPIOEN） 清零时，该引脚用作GPIO。 GPIOEN4 - bit 24 GPIOEN5 - bit 25 GPIOEN6 - bit 26 GPIOEN7 - bit 27 注： 该字段受 复位保护（RST_PROTECT） 保护。	R/W	注 15-12
23:20	保留	RO	-
19:16	GPIO 缓冲器类型（GPIOBUF） 置1时，相应GPIO信号的输出缓冲器配置为推/挽驱动器。清零时，相应GPIO信号的输出缓冲器配置为漏极开路驱动器。 GPIOBUF4 - bit 16 GPIOBUF5 - bit 17 GPIOBUF6 - bit 18 GPIOBUF7 - bit 19 注： 该字段受 复位保护（RST_PROTECT） 保护。	R/W	注 15-9
15:12	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
11:8	GPIO 方向 (GPIODIR) 置 1 时，将相应 GPIO 使能为输出。清零时，将相应 GPIO 使能为输入。 GPIODIR4 - bit 8 GPIODIR5 - bit 9 GPIODIR6 - bit 10 GPIODIR7 - bit 11 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-10
7:4	保留	RO	-
3:0	GPIO 数据 (GPIOD) 使能为输出时，写入的值反映在 GPIO _n 上。读取时，GPIO _n 反映相应 GPIO 引脚的当前状态。 GPIOD4 - bit 0 GPIOD5 - bit 1 GPIOD6 - bit 2 GPIOD7 - bit 3 注： 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-11

注 15-12 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中 [GPIO 0-7 使能](#) 的值确定。如果不存在 EEPROM，则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置，则 0xFF 为默认值。USB 复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不存在，则将该字段的值设置为 0xFF。

15.1.7 通用IO唤醒使能和极性寄存器（GPIO_WAKE）

地址：020h 大小：32位

该寄存器使GPIO能够在置为有效时用作器件的唤醒事件。它还允许配置用于唤醒事件/中断的极性。

注： 未配置为GPIO时，GPIO不能触发对器件的唤醒事件。

BIT	说明	类型	默认值
31:24	保留	RO	-
23:16	GPIO 极性0-7（GPIOPOL[7:0]） 0 = 当GPIO被驱动为低电平时，触发唤醒/中断 1 = 当GPIO被驱动为高电平时，触发唤醒/中断 GPIOPOL0 - bit 16 GPIOPOL1 - bit 17 GPIOPOL2 - bit 18 GPIOPOL3 - bit 19 GPIOPOL4 - bit 20 GPIOPOL5 - bit 21 GPIOPOL6 - bit 22 GPIOPOL7 - bit 23 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-13
15:8	保留	RO	-
7:0	GPIO 唤醒0-7（GPIOWK[7:0]） 0 = GPIO不能唤醒器件。 1 = GPIO能够触发唤醒事件。 GPIOWK0 - bit 0 GPIOWK1 - bit 1 GPIOWK2 - bit 2 GPIOWK3 - bit 3 GPIOWK4 - bit 4 GPIOWK5 - bit 5 GPIOWK6 - bit 6 GPIOWK7 - bit 7 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-13

注 15-13 该字段的默认值从EEPROM的相关字节加载。忽略EEPROM的高位（未使用位）。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0h。

15.1.8 数据端口选择寄存器 (DP_SEL)

偏移量: 024h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31	数据端口就绪 (DPRDY) 数据端口就绪位指示数据端口RAM访问何时完成。对于读操作，该位指示读取的数据何时已存储在DP_DATA寄存器中。 1 = 数据端口就绪。 0 = 数据端口正忙于处理事务。	RO	1b
30:4	保留	RO	-
3:0	选择 (SEL) 选择要访问的RAM。 0000 = URX缓冲区RAM (请勿在运行时访问) 0001 = RFE VLAN和DA哈希表 (VHF RAM) 0010 = LSO报头RAM (请勿在运行时访问) 0011 = FCT RX RAM (请勿在运行时访问) 0100 = FCT TX RAM (请勿在运行时访问) 0101 = 描述符RAM (请勿在运行时访问) 0110 = 保留 0111 = UTX缓冲区RAM (请勿在运行时访问) 1000 = 保留 1001 = 保留 1010 = 保留 1011 = 保留 1100 = 保留 1101 = 保留 1110 = 保留 1111 = 保留	R/W	0000b

15.1.9 数据端口命令寄存器 (DP_CMD)

偏移量: 028h 大小: 32位

该寄存器启动数据端口访问。向该寄存器写入1将使能写访问，而写入0将使能读访问。
在访问该寄存器之前，需要对地址和数据寄存器进行适当的配置，以实现所需的读写操作。

BIT	说明	类型	默认值
31:1	保留	RO	-
0	数据端口写操作。 选择访问操作。写入该位将启动数据端口访问。 1 = 写操作 0 = 读操作	R/W	0b

15.1.10 数据端口地址寄存器 (DP_ADDR)

偏移量: 02Ch 大小: 32位

指示用于数据端口访问的地址。

BIT	说明	类型	默认值
31:14	保留	RO	-
13:0	数据端口地址[13:0]	R/W	0000h

15.1.11 数据端口数据寄存器 (DP_DATA)

偏移量: 030h 大小: 32位

数据端口数据寄存器保存用于写访问的写数据和用于读访问的数据读取结果。

在读取该寄存器的读操作结果之前，应检查数据端口就绪位。数据端口就绪位必须指示数据端口已就绪。否则，读操作仍处于进行中。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	数据端口数据 (DATA_PORT_DATA)	R/W	0000_0000h

15.1.12 EEPROM 命令寄存器 (E2P_CMD)

偏移量: 040h 大小: 32位

该寄存器用于控制对串行EEPROM执行的读写操作。

BIT	说明	类型	默认值
31	EPC 忙 (EPC_BSY) 当该位写入1时，在指定的EEPROM地址执行EPC命令字段中指定的操作。该位将保持置1，直到操作完成时才清零。对于读操作，这意味着主机可以从 EEPROM数据寄存器 (E2P_DATA) 读取有效数据。在该位清零之前，不应修改E2P_CMD和E2P_DATA寄存器。如果尝试进行写操作但不存在EEPROM，则EPC忙位始终保持忙碌状态，直到发生EPC超时。此时，忙位清零。	SC	0b

BIT	说明	类型	默认值
30:28	EPC 命令 (EPC_CMD) 该字段用于向EEPROM控制器发出命令。当EPC忙位置1时，EPC将执行命令。在上一个命令完成之前，不得发出新的命令。该字段的编码如下： 000 = READ 001 = EWDS 010 = EWEN 011 = WRITE 100 = WRAL 101 = ERASE 110 = ERAL 111 = RELOAD READ (读取存储单元)：该命令将读取EPC地址 (EPC_ADDR) 指向的EEPROM存储单元。读取结果位于E2P_DATA寄存器中。 EWDS (擦除/写入禁止)：发出该命令后，EEPROM将忽略擦除和写入命令。要重新使能擦除/写入操作，需发出EWEN命令。 EWEN (擦除/写入使能)：使能对EEPROM的擦除和写入操作。EEPROM将允许擦除和写入操作，直到发出擦除/写入禁止命令或执行掉电再上电时为止。 注：EEPROM器件将在擦除/写入禁止状态下上电。任何擦除或写入操作都将失败，直到发出擦除/写入使能命令时为止。 WRITE (写入存储单元)：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令会将E2P_DATA寄存器的内容写入由EPC地址 (EPC_ADDR) 字段选择的EEPROM存储单元。 WRAL (全部写入)：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令会将E2P_DATA寄存器的内容写入EEPROM的全部存储单元。 ERASE (擦除存储单元)：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令将擦除由EPC地址 (EPC_ADDR) 字段选择的存储单元。 ERAL (全部擦除)：如果在EEPROM中使能了擦除/写入操作，则该命令将对整个EEPROM启动批量擦除。 RELOAD (数据重新加载)：命令EEPROM控制器从EEPROM重新加载数据。如果在EEPROM的第一个地址中未发现A5h值，则认为未对EEPROM进行编程，重新加载操作将会失败。EPC数据已加载 (EPC_DL) 位指示成功加载数据。 注：重新加载操作失败并不会更改描述符信息或寄存器内容。这两项不会因为重新加载失败而被设为默认值。	R/W	000b
27:11	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
10	EPC 超时 (EPC_TO) 如果执行EEPROM操作后 30 ms 内EEPROM没有作出响应，则EEPROM控制器将超时并返回到空闲状态。发生超时时，该位将置 1 以指示最近一次操作未成功。 注： 如果EEDI引脚被拉为高电平（无连接时的默认状态），则当不存在EEPROM器件时，EPC命令不会超时。在这种情况下，一旦命令序列完成，EPC忙位便会清零。另应注意：如果不存在EEPROM器件且EEDI信号被拉至低电平，则只有ERASE、ERAL、WRITE和WRAL这几个EPC命令会超时。	R/WC	0b
9	EPC 数据已加载 (EPC_DL) 该位置 1 时指示已发现有效EEPROM，并且MAC地址和默认寄存器编程已正常完成。上电成功加载数据之后或者RELOAD命令完成之后，该位置 1。	R/WC	0b
8:0	EPC 地址 (EPC_ADDR) EEPROM控制器使用该字段中的 9 位值来寻址串行EEPROM中的特定存储单元。这是一个按字节对齐的地址。	R/W	00h

15.1.13 EEPROM数据寄存器 (E2P_DATA)

偏移量: 044h 大小: 32 位

该寄存器与E2P_CMD寄存器配合使用，对串行EEPROM执行读写操作。

BIT	说明	类型	默认值
31:8	保留	RO	-
7:0	EEPROM数据 (EPC_DATA) 从EEPROM读取或写入EEPROM的值。	R/W	-

15.1.14 BOS描述符属性寄存器（BOS_ATTR）

偏移量：050h 大小：32位

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的BOS块内容的长度值。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM和未配置OTP时执行自定义操作。

- 注：如果描述符RAM中不存在块，则其大小值必须写为00h。
- 注：仅当不存在EEPROM、未配置OTP以及EEPROM仿真使能（EEM）位指示描述符RAM和属性寄存器将用于处理描述符时，该寄存器才影响系统操作。
- 注：当存在EEPROM或已配置OTP时，禁止对该寄存器执行写操作，否则会导致意外的操作与结果。
- 注：该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:8	保留	RO	-
7:0	BOS块大小（BOS_BLOCK_SIZE） 注 15-14	R/W	注 15-15

- 注 15-14 如果该字段不为0，则块必须包括二进制对象存储（BOS）描述符，并且可能包括USB 2.0扩展描述符、超高速设备能力描述符和容器ID描述符。
- 注 15-15 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中二进制对象存储（BOS）块长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为00h。

15.1.15 SS描述符属性寄存器（SS_ATTR）

偏移量：054h 大小：32位

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的SS设备描述符和/或SS配置块元素的长度值。SS轮询间隔也由该寄存器中的字段定义。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM或未配置OTP时执行自定义操作。

- 注：** 如果描述符RAM中不存在设备描述符或配置块，则其大小值必须写为00h。如果描述符RAM中存在该块，则**必须**按以下顺序包含下列描述符：
- SS配置描述符
 - SS接口描述符
- 注：** 仅当不存在EEPROM、未配置OTP以及EEPROM仿真使能（EEM）位指示描述符RAM和属性寄存器将用于处理描述符时，该寄存器才影响系统操作。
- 注：** 当存在EEPROM或已配置OTP时，禁止对该寄存器执行写操作，否则会导致意外的操作与结果。
- 注：** 该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:24	保留	RO	-
23:16	SS轮询间隔（SS_POLL_INT）	R/W	注 15-16
15:8	SS设备描述符大小（SS_DEV_DESC_SIZE）注 15-17	R/W	注 15-18
7:0	SS配置块大小（SS_CFG_BLOCK_SIZE）注 15-17	R/W	注 15-19

- 注 15-16** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的中断端点的超高速轮询间隔的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则06h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为06h。
- 注 15-17** 只有0和0x12是合法值。写入任何其他值都将造成意外的行为及结果。硬件会将0x12以外的非零值视为0x12。
- 注 15-18** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中超高速设备描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。
- 注 15-19** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中超高速配置块长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

15.1.16 HS描述符属性寄存器（HS_ATTR）

地址：058h 大小：32位

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的HS描述符的长度值。HS轮询间隔也由该寄存器中的字段定义。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM或未配置OTP时执行自定义操作。

- 注： 如果描述符RAM中不存在描述符，则其大小值必须写为00h。
- 注： 仅当不存在EEPROM、未配置OTP以及EEPROM仿真使能（EEM）位指示描述符RAM和属性寄存器将用于处理描述符时，该寄存器才影响系统操作。
- 注： 当存在EEPROM或已配置OTP时，禁止对该寄存器执行写操作，否则会导致意外的操作与结果。
- 注： 该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:24	保留	RO	-
23:16	HS轮询间隔（HS_POLL_INT）	R/W	注 15-20
15:8	HS设备描述符大小（HS_DEV_DESC_SIZE）注 15-21	R/W	注 15-22
7:0	HS配置描述符大小（HS_CFG_DESC_SIZE）注 15-21	R/W	注 15-23

- 注 15-20 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的中断端点的高速轮询间隔的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则04h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为04h。
- 注 15-21 只有0和12h是合法值。写入任何其他值都将造成意外的行为及结果。
- 注 15-22 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中高速设备描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。
- 注 15-23 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中高速配置和接口描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的FS描述符的长度值。FS轮询间隔也由该寄存器中的字段定义。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM或未配置OTP时执行自定义操作。

注 15-25 只有 0 和 12h 是合法值。写入任何其他值都将造成意外的行为及结果。

注 15-26 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中存储设备描述符长度（字节）的值确定。如果不存在 EEPROM

注 15-27 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）由全速配置和接口描述符长度（字节）的值确定。如果不存在

15.1.18 字符串属性寄存器0 (STRNG_ATTR0)

偏移量: 060h 大小: 32位

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的指定字符串描述符的长度值。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM或未配置OTP时执行自定义操作。

- 注： 如果描述符RAM中不存在描述符，则其大小值必须写为00h。
- 注： 仅当不存在EEPROM、未配置OTP以及EEPROM仿真使能（EEM）位指示描述符RAM和属性寄存器将用于处理描述符时，该寄存器才影响系统操作。
- 注： 当存在EEPROM或已配置OTP时，禁止对该寄存器执行写操作，否则会导致意外的操作与结果。
- 注： 该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:24	配置字符串描述符大小（CFGSTR_DESC_SIZE）	R/W	注 15-28
23:16	序列号字符串描述符大小（SERSTR_DESC_SIZE）	R/W	注 15-29
15:8	产品名称字符串描述符大小（PRODSTR_DESC_SIZE）	R/W	注 15-30
7:0	制造字符串描述符大小（MANUF_DESC_SIZE）	R/W	注 15-31

- 注 15-28 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置字符串描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。
- 注 15-29 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中序列号字符串描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。
- 注 15-30 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中产品名称字符串描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。
- 注 15-31 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中制造商ID字符串描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

15.1.19 字符串属性寄存器1 (STRNG_ATTR1)

偏移量: 064h 大小: 32位

该寄存器设置已通过数据端口寄存器加载到描述符RAM中的指定字符串描述符的长度值。该寄存器可与描述符RAM映像结合使用，以便在不存在EEPROM或未配置OTP时执行自定义操作。

- 注：** 如果描述符RAM中不存在描述符，则其大小值必须写为00h。
- 注：** 仅当不存在EEPROM、未配置OTP以及EEPROM仿真使能（EEM）位指示描述符RAM和属性寄存器将用于处理描述符时，该寄存器才影响系统操作。
- 注：** 当存在EEPROM或已配置OTP时，禁止对该寄存器执行写操作，否则会导致意外的操作与结果。
- 注：** 该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:8	保留	RO	-
7:0	接口字符串描述符大小 (INTSTR_DESC_SIZE)	R/W	注 15-32

- 注 15-32** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中接口字符串描述符长度（字节）的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

15.1.20 标志属性寄存器 (FLAG_ATTR)

偏移量: 068h 大小: 32位

当不存在EEPROM并且使用描述符RAM映像进行自定义操作时，该寄存器设置GPIO PME标志0和GPIO PME标志1的值。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:8	GPIO PME标志1 (PME_FLAGS1) 关于位定义，请参见表 10-4 “GPIO PME标志1”（第 116 页）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-34
7:0	GPIO PME标志0 (PME_FLAGS0) 关于位定义，请参见表 10-3 “GPIO PME标志0”（第 115 页）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-33

- 注 15-33** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中GPIO PME标志0的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

注 15-34 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中GPIO PME标志1的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00h。

15.1.21 软件通用寄存器X（SW_GPX）

偏移量：06Ch - 077h 大小：32位

该器件实现三个通用寄存器，供主机软件使用。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	软件通用寄存器（SW_GP _x ） 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	0h

15.1.22 USB配置寄存器0（USB_CFG0）

偏移量： 080h 大小： 32位

BIT	说明	类型	默认值
31	保留	RO	-
30	LPM功能（LPM_CAP） 该位使能对链路电源管理（LPM）协议的支持。 0：禁止LPM功能。 1：使能LPM功能。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-38
29	暂停使能（SUSP_EN） 该位清零时，可防止SUSPEND_N引脚将暂停置为有效。在正常工作条件下，如果暂停条件有效，则当该位置1时，USB PHY进入暂停模式。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-36
28:24	HIRD阈值（HIRD_THR[4:0]） 当以下两项均为真时，USB设备控制器将PHY置于L1的深度低功耗模式： - 主机的HIRD值大于或等于HIRD_THR[3:0]的值 - HIRD_THR[4]被设为1'b1。 当以下其中一项为真时，USB设备控制器将PHY置于L1的UTMI休眠模式： - 主机的HIRD值小于HIRD_THR[3:0]，或者HIRD_THR[4]被设为1'b0。 HIRD_THR[3:0]信号传输时间（μs）： 值0000b等同于50 μs，每递增一次增加75 μs。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-41
23:20	批量输入超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKIN） 该字段确定超高速批量输入端点的最大/突发大小。其值指定为数据包数量减1。 注： 在正常工作条件下，该字段应设置为最大值3（4K字节）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-35
19:16	批量输出超高速最大突发大小（MAX_BURST_BULKOUT） 该字段确定超高速批量输出端点的最大/突发大小。其值指定为数据包数量减1。 注： 在正常工作条件下，该字段应设置为最大值3（4K字节）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-35

BIT	说明	类型	默认值
15:13	待连接设备速度 (DEV_SPEED) 100: 超高速 000: 高速 001: 全速 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	100b
12	使能在远程Ux退出期间检查LFPS重叠 (EnOverlapChk) 1: 退出U1/U2/U3时的超高速链路在确认LFPS握手完成之前等待远程链路LFPS或TS1/TS2训练符号。这样做的目的是防止LFPS毛刺导致链路开始退出低功耗状态。寻找LFPS重叠可确保链路伙伴也看到LFPS。 0: 当链路由于远程退出而退出U1/U2/U3时, 它不会寻找LFPS重叠。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-41
11	U2退出LFPS (U2EXIT_LFPS) 1: 链路将248 ns的LFPS视为有效U2退出。 0: 链路在检测到有效U2退出之前等待8 μs的LFPS。 新增该位的目的在于提高与第三方主机控制器的互操作性。这一处于U2状态的主机控制器在执行接收器检测时会产生持续时间约为4 μs的LFPS毛刺。这会导致器件退出U2状态, 因为LFPS滤波器值为248 ns。如果使能了新增功能, 器件就可以保持在U2状态, 而忽略来自主机控制器的这段毛刺。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-41
10	USB批量输入发送器 (UTX) 复位 置1时, UTX将复位。	SC	0b
9	USB批量输出接收器 (URX) 复位 置1时, URX将复位。	SC	0b
8	使能UTMI休眠和UTMI L1暂停 (EnbSlpM) 该位用于控制在L1状态下是否为PHY将UTMI休眠和L1暂停置为有效。 0: 禁止UTMI休眠和L1暂停 1: 使能UTMI休眠和L1暂停 注: 在正常工作期间不要使用该位。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-39
7	保留	RO	-
6	批量输入空响应 (BIR) 当RX FIFO为空时, 该位控制对批量输入令牌的响应。 0 = 使用ZLP响应IN令牌 1 = 使用NAK响应IN令牌	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
5	突发限制使能 (BCE) 该位允许使用 突发限制寄存器 (BURST_CAP) 。 0 = 不使用突发限制寄存器限制TX突发大小。 1 = 使用突发限制寄存器限制TX突发大小。	R/W	0b
4	端口交换 (PORT_SWAP) 交换 USB2_DP 和 USB2_DM 的映射。 0 = USB2_DP 映射到USB D+, USB2_DM 映射到USB D-。 1 = USB2_DP 映射到USB D-, USB2_DM 映射到USB D+。	RO	注 15-37
3	保留	RO	-
2	远程唤醒支持 (RMT_WKP) 0 = 器件不支持远程唤醒。 1 = 器件支持远程唤醒。 该位必须置1, 才能同时支持DEVICE_REMOTE_WAKEUP和FUNCTION_REMOTE_WAKEUP。 注: 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-38
1	供电方法 (PWR_SEL) 该位控制器件的USB供电模式。 0 = 器件由总线供电。 1 = 器件自供电。 注: 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-40
0	停止批量输出管道禁止 (SBP) 该位在FIFO控制器检测到失步条件时控制批量输出管道的操作。有关详细信息, 请参见第6.2.4节“TX错误检测”。 0 = 当检测到失步时, 停止批量输出管道。 1 = 当检测到失步时, 不停止批量输出管道。	R/W	0b

注 15-35 该字段的默认值由EEPROM (如果存在) 中**配置标志1**字段的相应值确定。如果不存在EEPROM, 则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程, 则3h为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值, 如果EEPROM和OTP均不可用, 则将该字段的值设置为3h。

注 15-36 该字段的默认值由EEPROM (如果存在) 中**配置标志0**字段的**暂停使能 (SUSP_EN)**位确定。如果不存在EEPROM, 则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程, 则1b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值, 如果EEPROM和OTP均不可用, 则将该字段的值设置为1b。

注 15-37 该字段的默认值由EEPROM (如果存在) 中**配置标志0**字段的**端口交换 (CFG0_PORT_SWAP)**位确定。如果不存在EEPROM, 则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程, 则0b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值, 如果EEPROM和OTP均不可用, 则将该字段的值设置为0b。

注 15-38 该字段的默认值由EEPROM (如果存在) 中**配置标志0**字段的相应位确定。如果不存在EEPROM, 则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程, 则1b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值, 如果EEPROM和OTP均不可用, 则将该字段的值设置为1b。

注 15-39 该字段的默认值由EEPROM (如果存在) 中**配置标志1**字段的**使能UTMI休眠和UTMI L1暂停 (EnbSlpM)**位确定。如果不存在EEPROM, 则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程, 则1b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值, 如果EEPROM和OTP均不可用, 则将该字段的值设置为1b。

注 15-40 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中**配置标志 0**的**电源方法（CFG0_PWR_SEL）**位的值确定。如果不存在 EEPROM，则 1b 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 加载的映像值，如果不存在 EEPROM，则将该字段的值设置为 1b。

注 15-41 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中**配置标志 2**字段的相应位确定。如果不存在 EEPROM，则默认值取决于 OTP 编程值。如果未对 OTP 进行编程，则 0h 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不可用，则将该字段的值设置为 0h。

15.1.23 USB 配置寄存器 1（USB_CFG1）

偏移量： 084h 大小： 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:24	U1 超时（U1_TO） U1 无活动超时值（微秒）。指定内核在 SetFeature（U1_ENABLE）设置 U1 请求之后，发起 U1 请求之前等待的时间。	R/W	注 15-41
23:16	U2 无活动超时（U2_TIMEOUT） 通过 U2 无活动超时 LMP 返回由连接的下游端口设置的 U2 无活动超时值。 注： 该字段中的值与在设置端口功能（PORT_U2_TIMEOUT）命令中发送到集线器的值相同。	RO	00h
15:13	HS 超时校准（HS_TOUT_CAL） 该字段指示 PHY 时钟数。在内核中，控制器将该数乘以位时间系数，然后将乘积加到高速数据包间超时持续时间中。该结果代表由 PHY 引入的额外延时。这一操作必不可少，因为由产生线路状态条件而引入的延时因 PHY 而异。 高速操作的 USB 标准超时值为 736 至 816（包含 816）个位时间。每个 PHY 时钟添加的位时间数如下： 高速操作： ■ 一个 30 MHz PHY 时钟 = 16 个位时间。 ■ 一个 60 MHz PHY 时钟 = 8 个位时间。 注： 该器件仅支持 60 MHz 操作。	R/W	注 15-44
12	设备 U2 启动使能（DEV_U2_INIT_ENABLE） 该位置 1 时，如果 USB SET_FEATURE（U2 使能）也置 1，则设备能够启动 U2 链路转换。 注： 该位与设备 U2 使能（DEV_U2_ENABLE）的状态无关。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-42
11	设备 U2 使能（DEV_U2_ENABLE） 该位置 1 时，设备支持主机启动的 U2 请求。 注： 该位与设备 U2 启动使能（DEV_U2_INIT_ENABLE）的状态无关。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-43

LAN7800

BIT	说明	类型	默认值
10	设备U1启动使能 (DEV_U1_INIT_ENABLE) 该位置1时, 如果USB SET_FEATURE (U1使能) 也置1, 则设备能够启动U1链路转换。 注: 该位与设备U1使能 (DEV_U1_ENABLE) 的状态无关。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-42
9	设备U1使能 (DEV_U1_ENABLE) 该位置1时, 设备支持主机启动的U1请求。 注: 该位与设备U1启动使能 (DEV_U1_INIT_ENABLE) 的状态无关。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-43
8	LTM使能 (LTM_ENABLE) 该位置1时, 器件中使能LTM。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-42
7	保留	RO	-
6:4	FS超时校准 (FS_TOUT_CAL) 该字段指示PHY时钟数。在内核中, 控制器将该数乘以位时间系数, 然后将乘积加到全速数据包间超时持续时间中。该结果代表由PHY引入的额外延时。这一操作必不可少, 因为由产生线路状态条件而引入的延时因PHY而异。 全速操作的USB标准超时值为16至18 (包含18) 个位时间。每个PHY时钟添加的位时间数如下: 全速操作: ■ 一个30 MHz PHY时钟 = 0.4个位时间。 ■ 一个60 MHz PHY时钟 = 0.2个位时间。 ■ 一个48 MHz PHY时钟 = 0.25个位时间。 注: 当器件未工作在FS模式下时, HS超时校准 (HS_TOUT_CAL) 将提供给USB 3.1 Gen 1器件控制器。 注: 该器件仅支持60 MHz操作。	R/W	注 15-45
3:2	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
1:0	缩减模式字段 缩减模式用于缩短仿真时间。使能缩减模式时：内核使用缩短的时序值，从而实现快速仿真。 禁止缩减模式时：内核使用硬件操作所需的实际时序值。 HS/FS/LS 模式的缩减状态 00：禁止。使用实际时序值。 01：针对除器件模式暂停和恢复以外的所有时序值（包括速度枚举）使能。 10：仅针对器件模式暂停和恢复使能。 11：针对 bit 0 和 bit 1 缩减值使能。 SS 模式的缩减状态 2'b00：禁止。使用实际时序值。 2'b01：仅针对 SS 时序和重复值使能，具体包括：TxEq 训练序列的数量减少至 8 个，LFPS 轮询突发时间缩短至 100 ns，LFPS 热复位接收时间缩短至 30 μs。 2'b10：不发送任何 TxEq 训练序列。改写 bit 4。 2'b11：针对 bit 0 和 bit 1 缩减值使能。 注： 该字段仅用于仿真，正常工作状态下应设为 00b。	RW	00b

- 注 15-42** 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中配置标志 0 的相应位确定。如果不存在 EEPROM，则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置，则 0b 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不存在，则将该字段的值设置为 0b。
- 注 15-43** 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中配置标志 0 的相应位确定。如果不存在 EEPROM，则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置，则 1b 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不存在，则将该字段的值设置为 1b。
- 注 15-44** 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中配置标志 2 的 HS 超时校准（HS_TOutCal）值确定。如果不存在 EEPROM，则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置，则 00h 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不存在，则将该字段的值设置为 00h。
- 注 15-45** 该字段的默认值由 EEPROM（如果存在）中配置标志 2 的 FS 超时校准（FS_TOutCal）值确定。如果不存在 EEPROM，则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置，则 00h 为默认值。USB 复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值，如果 EEPROM 和 OTP 均不存在，则将该字段的值设置为 00h。

15.1.24 USB配置寄存器2（USB_CFG2）

偏移量：088h 大小：32位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	SS 断开连接时间（SS_DETACH） 指示在超高速工作模式下，请求软复位后器件应与USB总线断开连接的时间（以ms为单位）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-46
15:0	HS 断开连接时间（HS_DETACH） 指示在高速或全速工作模式下，请求软复位后器件应与USB总线断开连接的时间（以ms为单位）。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-47

- 注 15-46** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志3的SS断开连接时间（SS_DETACH）值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0x1E为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0x1E。
- 注 15-47** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志3的HS断开连接时间（HS_DETACH）值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0x0A为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0x0A。

15.1.25 突发限制寄存器 (BURST_CAP)

地址: 090h 大小: 32位

该寄存器用于限制USB批量输入发送器 (UTX) 发送的数据突发的大小。当发送BURST_CAP寄存器中指定的数量时，UTX将发送一个ZLP。

注： 该寄存器必须通过USB配置寄存器0 (USB_CFG0) 使能。

BIT	说明	类型	默认值
31:8	保留	RO	-
7:0	BURST_CAP 在发送ZLP或短数据包之前UTX可发送的连续数据的最大数量。对于SS模式，该字段以1024个字节为单位；对于HS模式，该字段以512个字节为单位；对于FS模式，该字段以64个字节为单位。 注： 指定的连续数据量必须大于或等于MAC_RX寄存器中指定的最大帧大小 (MAX_SIZE)。否则，可能导致意外的操作与结果。 注： 如果设置小于或等于2048个字节，则器件将禁止BURST_CAP功能。	R/W	00h

15.1.26 批量输入延时寄存器 (BULK_IN_DLY)

地址: 094h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:0	批量输入延时 在发送短数据包或ZLP之前，USB批量输入发送器 (UTX) 会等待该寄存器指定的延时。 该寄存器以 16.667 ns 为单位，默认间隔为 34.133 μs。	R/W	0800h

15.1.27 中断端点控制寄存器 (INT_EP_CTL)

地址: 098h 大小: 32 位

该寄存器确定哪些事件会导致中断端点报告状态。更多详细信息，请参见第5.5节“中断端点”（第31页）。

BIT	说明	类型	默认值
31	中断端点始终使能 (INTEP_ON) 该位置1时，将始终在中断端点间隔发送中断数据包。 0 = 仅允许在中断源被允许的情况下发生中断时发送中断数据包。 1 = 始终在中断间隔发送中断数据包。	R/W	0b
30:29	保留	RO	-
28	OTP 写完成使能 (OTP_WR_DONE_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
27	保留	RO	-
26	节能以太网开始TX低功耗使能 (EEE_START_TX_LPI_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
25	节能以太网停止TX低功耗使能 (EEE_STOP_TX_LPI_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
24	节能以太网RX低功耗使能 (EEE_RX_LPI_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
23	MAC复位超时 (MACRTO_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
22	RX数据FIFO溢出使能 (RDFO_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
21	发送错误使能 (TXE_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
20	USB状态中断使能 (USB_STS_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
19	TX禁止中断使能 (TX_DIS_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
18	RX禁止中断使能 (RX_DIS_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
17	PHY中断使能 (PHY_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
16	数据端口中断使能 (DP_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
15	MAC错误中断使能 (MAC_ERR_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
14	TX数据FIFO数据不足中断使能 (TDFU_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
13	TX数据FIFO数据溢出中断使能 (TDFO_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
12	USB批量输入发送器 (UTX) 帧待处理使能 (UTX_FP_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b
11:8	保留	RO	-
7:0	GPIOx中断使能 (GPIOx_EN) 0 = 该事件不会导致发出中断数据包。 1 = 该事件会导致发出中断数据包。	R/W	0b

注15-48 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志1的TX摆幅（TxSwing）位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。

注15-49 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志1的TX裕量（TxMargin）位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。

注15-50 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志1的TX去加重（TxDeemphasis）位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。

注15-51 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志1的弹性缓冲区模式（ElasticityBufferMode）位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。

15.1.29 U1退出延时寄存器（U1_LATENCY）

地址：0A0h 大小：32位

BIT	说明	类型	默认值
31:24	保留	RO	-
23:16	U1 器件至主机退出延时（U1PEL） U1器件至主机退出延时的时长（以微秒为单位）。该字段由主机使用 Set SEL 进行编程。	RO/ NALR	00h
15:8	保留	RO	-
7:0	U1 系统退出延时（U1SEL） U1系统退出延时的时长（以微秒为单位）。该字段由主机使用 Set SEL 进行编程。	RO/ NALR	00h

15.1.30 U2退出延时寄存器（U2_LATENCY）

地址：0A4h 大小：32位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	U2 器件至主机退出延时（U2PEL） U2器件至主机退出延时的时长（以微秒为单位）。该字段由主机使用 Set SEL 进行编程。	RO/ NALR	00h
15:0	U2 系统退出延时（U2SEL） U2系统退出延时的时长（以微秒为单位）。该字段由主机使用 Set SEL 进行编程。	RO/ NALR	00h

15.1.31 USB 状态寄存器 (USB_STATUS)

地址: 0A8h 大小: 32 位

该CSR的bit[15:0]用于生成中断EP的USB_STS_INT位。它们指示相应位的状态变化。适用时，位的当前状态在bit[31:16]中的镜像位存储单元中列出。

BIT	说明	类型	默认值
31:21	保留	RO	-
20	远程唤醒 (REMOTE_WK) 指示器件远程唤醒的当前状态。	RO/ NALR	0b
19	功能远程唤醒 (FUNC_REMOTE_WK) 指示功能远程唤醒的当前状态。	RO/ NALR	0b
18	LTM 使能 (LTM_ENABLE) 指示 LTM_ENABLE 的当前状态。	RO/ NALR	0b
17	U2 使能 (U2_ENABLE) 指示 U2_ENABLE 的当前状态。	RO/ NALR	0b
16	U1 使能 (U1_ENABLE) 指示 U1_ENABLE 的当前状态。	RO/ NALR	0b
15:6	保留	RO	-
5	SET 选择 (SET_SEL) 指示主机是否发出了一个 SET_SEL 命令。 因此，会更新以下 CSR。 • U1 退出延时寄存器 (U1_LATENCY) • U2 退出延时寄存器 (U2_LATENCY)	R/WC	0b
4	远程唤醒状态更改 (REMOTE_WK_STS) 指示主机将器件远程唤醒位进行了置 1 还是清零。	R/WC	0b
3	功能远程唤醒状态更改 (FUNC_REMOTE_WK_STS) 指示主机将功能远程唤醒位进行了置 1 还是清零。	R/WC	0b
2	LTM 使能状态更改 (LTM_ENABLE_STS) 指示主机将 LTM 使能位进行了置 1 还是清零。	R/WC	0b
1	U2 使能状态更改 (U2_ENABLE_STS) 指示主机将 U2 使能位进行了置 1 还是清零。	R/WC	0b
0	U1 使能状态更改 (U1_ENABLE_STS) 指示主机将 U1 使能位进行了置 1 还是清零。	R/WC	0b

15.1.32 接收过滤引擎控制寄存器（RFE_CTL）

偏移量： 0B0h 大小： 32 位

该寄存器配置接收过滤引擎（RFE）。

如果使能IGMP校验和验证、使能ICMP校验和验证或使能TCP/UDP校验和验证位均未置1，则RFE为L3原始校验和字段插入0000h。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15	始终传送唤醒帧（PASS_WKP） 置1时，RFE决不会将接收到的使器件从SUSPEND3唤醒的唤醒帧丢弃，并且存储唤醒帧（STORE_WAKE）置1。	R/W	0b
14	使能IGMP校验和验证 置1时，RFE将检查IGMP校验和。 此外，RFE还将计算L3原始校验和，并将其插入RX状态字1。 注： 如果帧不是IGMP，则仍然计算原始校验和。	R/W	0b
13	使能ICMP校验和验证 置1时，RFE将检查ICMP校验和。 此外，RFE还将计算L3原始校验和，并将其插入RX状态字1。 注： 如果帧不是ICMP，则仍然计算原始校验和。	R/W	0b
12	使能TCP/UDP校验和验证 置1时，RFE将检查TCP或UDP校验和。 此外，RFE还将计算L3原始校验和，并将其插入RX状态字1。 注： 如果帧不是TCP或UDP，则仍然计算原始校验和。	R/W	0b
11	使能IP校验和验证 置1时，RFE将检查IP校验和。 如果帧不是IPv4或IPv6，该位不起作用。	R/W	0b
10	接受广播帧（AB） 置1时，接受所有广播帧。否则，丢弃广播帧。	R/W	0b
9	接受多播帧（AM） 置1时，接受所有多播帧。否则，多播帧必须通过理想过滤或哈希过滤。 注： 该位不适用于广播帧。	R/W	0b
8	接受单播帧（AU） 置1时，接受所有单播帧。	R/W	0b
7	使能VLAN标记移除 该位置1时，将使能对已接收帧的VLAN ID移除。	R/W	0b
6	未标记帧过滤（UF） 置1时，丢弃所有未标记的接收帧。	R/W	0b
5	使能VLAN过滤（VF） 该位置1时，将使能对已接收帧的VLAN ID过滤。	R/W	0b

LAN7800

BIT	说明	类型	默认值
4	使能源地址理想过滤（SPF） 该位置 1 时，将使能对已接收帧的以太网源地址的理想过滤。 注： 如果使能目标地址过滤（理想或哈希），则帧必须通过源地址过滤和目标地址过滤才不会被丢弃。	R/W	0b
3	使能多播地址哈希过滤（MHF） 置 1 时，将对多播目标地址进行哈希过滤。 注： 从不对广播地址进行哈希过滤。	R/W	0b
2	使能目标地址哈希过滤（DHF） 置 1 时，将对单播目标地址进行哈希过滤。	R/W	0b
1	使能目标地址理想过滤（DPF） 该位置 1 时，将使能对已接收帧的以太网目标地址的理想过滤。	R/W	0b
0	复位接收过滤引擎 该位置 1 时，将复位 RFE。	SC	0b

15.1.33 VLAN 类型寄存器（VLAN_TYPE）

偏移量： 0B4h 大小： 32 位

该寄存器可扩展以太网类型，用以指示 RFE 中存在 8100h 以外的 VLAN 标记。在 FCT 中，该值用于 VLAN 标记插入使能时的以太网类型。

该寄存器旨在支持专用 VLAN 类型。如果仅需支持标准 VLAN 类型 8100h，则该寄存器应保持其默认值 8100h。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:0	VLAN 以太网类型	R/W	8100h

15.1.34 FIFO控制器RX FIFO控制寄存器（FCT_RX_CTL）

偏移量：0C0h 大小：32位

BIT	说明	类型	默认值
31	FCT RX使能 置1时，FIFO能够接受来自RFE的通信。如果该位被置为无效，则所有从RFE接收的帧都将被中止，并且不会写入FIFO。将该位置为有效后，FIFO将接受下一个接收到的完整帧。 FIFO使能后，FIFO在接收到第一个完整帧后开始接收数据。如果在接收帧时FIFO被禁止，则FIFO将在禁止FIFO之前允许接收当前帧。在FIFO成功禁止后，FCT RX禁止位置为有效。 注： 该位不会使丢弃帧计数器递增计数。	R/W	0b
30	FCT RX复位 置1时，FCT RX复位。同时，还将清除存储在UTX接口管道中的所有来自FIFO的残留数据。 在发出复位命令之前，必须禁止FIFO。	SC	f
29:26	保留	RO	-
25	存储不良帧 置1时，RX FCT将存储由以太网MAC检测到的错误帧。 MAC将满足以下条件的帧视为不良帧：RX错误、FCS错误、帧过短、对齐错误、Jabber错误、帧过小错误和帧过大错误。	R/W	0b
24	FCT RX溢出	R/WC	0b
23	RX帧丢弃 相关说明，请参见RX丢弃帧。	R/WC	0b
22:21	保留	RO	-
20	FCT RX禁止 该位指示已通过清零FCT RX使能位成功禁止FIFO。该位在硬件禁止过程（由FCT RX使能位从1跳变为0（使能到禁止）来调用）完成时置1。	R/WC	0b
19:16	保留	RO	-
15:0	RX数据FIFO使用空间（RXUSED） 读取FIFO使用的空间大小（字节）。对于每个帧，该字段按向上舍入到最接近的DWORD的帧长度递增（如果有效负载不在DWORD边界上结束）。此外，还将添加与帧相关联的任何命令字或校验和。	RO	0000h

15.1.35 FIFO控制器TX FIFO控制寄存器（FCT_TX_CTL）

偏移量： 0C4h 大小： 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31	FCT TX使能 置1时，FIFO能够向MAC发送帧。 如果FIFO在发送帧时被禁止，则允许完成帧传输。在完成最后一帧后， FCT TX禁止 位置为有效。 在半双工模式下，可能发生例外情况，即FIFO可能丢弃正在发送中的帧。当FIFO被禁止后，如果MAC再次尝试发送正在发送中的帧，就会发生这种例外情形。FIFO不允许任何进一步的重试操作。	R/W	0b
30	FCT TX复位 该位置1时，将复位FCT TX。同时，还将清除存储在URX接口管道中的所有来自FIFO的残留数据。 在发出复位命令之前，必须禁止FIFO。	SC	0b
29:21	保留	RO	-
20	FCT TX禁止 该位指示已通过清零 FCT TX使能 位成功禁止FIFO。该位在硬件禁止过程（由 FCT TX使能 位从1跳变为0（使能到禁止）来调用）完成时置1。	R/WC	0b
19:16	保留	RO	-
15:0	TX数据FIFO使用空间（TXUSED） 读取FIFO使用的空间大小（字节）。对于每个帧，该字段按向上舍入到最接近的DWORD的帧长度递增（如果有效负载不在DWORD边界上结束）。此外，还将添加与帧相关联的任何命令字或校验和。	RO	0000h

15.1.36 FCT RX FIFO结束寄存器（FCT_RX_FIFO_END）

偏移量： 0C8h 大小： 32 位

该寄存器以DWORD为单位指定RX FIFO的结束地址。该寄存器的内容乘以128再加上127即为FIFO的结束地址。

注： 该寄存器的内容不能在运行时修改。在更改FIFO大小之前，必须暂停RX数据路径。修改FIFO大小后，必须刷新FIFO。

BIT	说明	类型	默认值
31:7	保留	RO	-
6:0	FCT_RX_FIFO_END	R/W	17h

注： 最大RX FIFO大小为12 KB（默认值）。

15.1.37 FCT TX FIFO结束寄存器 (FCT_TX_FIFO_END)

偏移量: 0CCh 大小: 32位

该寄存器以DWORD为单位指定TX FIFO的结束地址。该寄存器的内容乘以128再加上127即为FIFO的结束地址。

注: 该寄存器的内容不能在运行时修改。在更改FIFO大小之前，必须暂停TX数据路径。修改FIFO大小后，必须刷新FIFO。

BIT	说明	类型	默认值
31:6	保留	RO	-
5:0	FCT_TX_FIFO_END	R/W	17h

注: 最大TX FIFO大小为12 KB（默认值）。

15.1.38 FCT流控制阈值寄存器 (FCT_FLOW)

偏移量: 0D0h 大小: 32位

该寄存器指定用于控制暂停帧生成的阈值。阈值的单位为512字节，并且对应于RX FIFO中的高水印和低水印。

注: 该寄存器中的值必须在TX流控制使能 (TX_FCEN) 位置1之前进行编程。更多详细信息，请参见第15.1.50节“流控制寄存器 (FLOW)” (第202页)。

BIT	说明	类型	默认值
31:15	保留	RO	-
14:8	流控制关闭阈值 用于关闭流控制的阈值。如果RX数据FIFO使用空间 (RXUSED) /512小于或等于该值，则关闭流控制。	R/W	0000000b
7	保留	RO	-
6:0	流控制开启阈值 用于开启流控制的阈值。如果RX数据FIFO使用空间 (RXUSED) /512大于或等于该值，则开启流控制。	R/W	0000000b

15.1.39 RX数据路径存储 (RX_DP_STOR)

偏移量: 0D4h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	总RX数据路径使用空间 (TOT_RXUSED) 读取UTX FIFO和FCT RX FIFO使用的空间大小 (字节)。	RO	0000h
15:0	UTX FIFO使用空间 (UTX_RXUSED) 读取UTX FIFO使用的空间大小 (字节)。	RO	0000h

15.1.40 TX数据路径存储 (TX_DP_STOR)

偏移量: 0D8h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	总TX数据路径使用空间 (TOT_TXUSED) 读取URX FIFO和FCT TX FIFO使用的空间大小 (字节)。	RO	0000h
15:0	URX FIFO使用空间 (URX_TXUSED) 读取URX FIFO使用的空间大小 (字节)。	RO	0000h

15.1.41 LTM BELT空闲寄存器0 (LTM_BELT_IDLE0)

偏移量: 0E0h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:28	保留	RO	-
27:16	BELT_IDLE1000 该字段指定当器件在LTM-IDLE状态下工作并且以太网链路为1 Gbps时要使用的BELT值。	R/W	注 15-52
15:12	保留	RO	-
11:0	BELT_IDLE100 该字段指定当器件在LTM-IDLE状态下工作并且以太网链路为100 Mbps时要使用的BELT值。	R/W	注 15-52

注 15-52 该字段的默认值由存储在EEPROM中的LTM BELT和无活动定时器数据确定，请参见[表 10-2 “EEPROM 格式” \(第 112 页\)](#)。如果不存在EEPROM或者未配置该信息，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0h为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0h。

15.1.42 LTM BELT 空闲寄存器 1 (LTM_BELT_IDLE1)

偏移量: 0E4h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:12	保留	RO	-
11:0	BELT_IDLE10 该字段指定当器件在 LTM-IDLE 状态下工作并且以太网链路为 10 Mbps 时要使用的 BELT 值。	R/W	注 15-52

15.1.43 LTM BELT 活动寄存器 0 (LTM_BELT_ACT0)

偏移量: 0E8h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:28	保留	RO	-
27:16	BELT_ACT1000 该字段指定当器件在 LTM-ACTIVE 状态下工作并且以太网链路为 1 Gbps 时要使用的 BELT 值。	R/W	注 15-52
15:12	保留	RO	-
11:0	BELT_ACT100 该字段指定当器件在 LTM-ACTIVE 状态下工作并且以太网链路为 100 Mbps 时要使用的 BELT 值。	R/W	注 15-52

15.1.44 LTM BELT 活动寄存器 1 (LTM_BELT_ACT1)

偏移量: 0ECh 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:12	保留	RO	-
11:0	BELT_ACT10 该字段指定当器件在 LTM-ACTIVE 状态下工作并且以太网链路为 10 Mbps 时要使用的 BELT 值。	R/W	注 15-52

15.1.45 LTM无活动定时器寄存器（LTM_INACTIVE0）

偏移量： 0F0 大小： 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	LTM_INACTIVITY_TIMER1000 该值指定在使能LTM且UTX FIFO、URX FIFO、FCT RX FIFO和FCT TX FIFO均为空时载入LTM无活动定时器的值。此外，批量输出EP上没有任何数据包在等待处理。 LTM无活动定时器从该值向下计数，一旦达到零，器件便进入LTM-IDLE状态。 定时器以 100 μ s 为单位。 注： 当链路处于千兆位以太网模式时，使用该定时器。	R/W	注 15-52
15:0	LTM_INACTIVITY_TIMER100 该值指定在使能LTM且UTX FIFO、URX FIFO、FCT RX FIFO和FCT TX FIFO均为空时载入LTM无活动定时器的值。此外，批量输出EP上没有任何数据包在等待处理。 LTM无活动定时器从该值向下计数，一旦达到零，器件便进入LTM-IDLE状态。 定时器以 100 μ s 为单位。 注： 当链路处于 100 Mbps 以太网模式时，使用该定时器。	R/W	注 15-52

15.1.46 LTM无活动定时器寄存器（LTM_INACTIVE1）

偏移量： 0F4 大小： 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:28	保留	RO	-
15:0	LTM_INACTIVITY_TIMER10 该值指定在使能LTM且UTX FIFO、URX FIFO、FCT RX FIFO和FCT TX FIFO均为空时载入LTM无活动定时器的值。此外，批量输出EP上没有任何数据包在等待处理。 LTM无活动定时器从该值向下计数，一旦达到零，器件便进入LTM-IDLE状态。 定时器以 100 μ s 为单位。 注： 当链路处于 10 Mbps 以太网模式时，使用该定时器。	R/W	注 15-52

15.1.47 MAC控制寄存器（MAC_CR）

偏移量： 100h 大小： 32位

该寄存器用于建立RX和TX工作模式。

BIT	说明	类型	默认值
31:19	保留	RO	-
18	节能以太网TX时钟停止使能（EEE_TX_CLK_STOP_EN） 置1时，MAC将在TX LPI期间暂停输出至PHY的GMII GTX_CLK。100 Mbps模式下不使用该位。 仅当PHY MMD寄存器中的时钟停止功能位指示PHY支持停止的TX时钟时，该位才置1。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-53
17	节能以太网使能（EEEEEN） 置1时，使能MAC的节能以太网操作。清零时，禁止节能以太网操作。注15-54 即使发送器使能（TXEN）清零，MAC也将产生LPI请求；即使接收器使能（RXEN）清零，MAC也会解码LPI指示。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-53
16	节能以太网TX LPI自动移除使能（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_EN） 置1时，使能在预计发生周期性传输事件时自动将LPI置为无效。等待时间在EEE_TX LPI自动移除延时寄存器（EEE_TX_LPI_AUTO_REMOVAL_DELAY）中指定。该等待间隔从MAC启动LPI信号传输的时间点开始计时。 主机软件应仅在节能以太网使能（EEEEEN）清零时更改该字段。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-53
15:14	保留	RO	-
13	自动双工极性（ADP） 该位指示FDUPLEX PHY LED的极性。 0: DUPLEX置为低电平时指示PHY处于全双工模式。 1: DUPLEX置为高电平时指示PHY处于全双工模式。 注： 当使能MAC接收器或发送器（即将接收器使能（RXEN）或发送器使能（TXEN）位置1）时，不应修改该位。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	1b
12	自动双工检测（ADD） 置1时，MAC忽略双工模式（DPX）位的设置并自动确定双工工作模式。MAC使用PHY LED/信号完成模式检测，并报告通过双工模式（DPX）位最终确定的状态。复位时，双工模式（DPX）位的设置确定双工工作模式。 注： 当使能MAC接收器或发送器（即将接收器使能（RXEN）或发送器使能（TXEN）位置1）时，不应修改该位。 注： 该字段受复位保护（RST_PROTECT）保护。	R/W	注 15-55

LAN7800

BIT	说明	类型	默认值
11	自动速度检测 (ASD) 置1时, MAC忽略MAC配置 (CFG)字段的设置并自动确定工作速度。MAC对RX_CLK输入进行采样以实现速度检测, 并报告通过MAC配置 (CFG)字段最终确定的速度。复位时, MAC配置 (CFG)字段的设置确定工作速度。 注: 当使能MAC接收器或发送器 (即将接收器使能 (RXEN) 或发送器使能 (TXEN) 位置1) 时, 不应修改该位。 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT)保护。	R/W	注 15-56
10	内部环回工作模式 (INT_LOOP) 在TX数据路径和RX数据路径接口之间环回数据。该位仅适用于全双工模式。 在内部环回模式下, TX帧由内部GMII接口接收并发送回MAC, 而不发送到PHY。 0: 正常模式 1: 使能内部环回模式 注: 当使能MAC接收器或发送器 (即将接收器使能 (RXEN) 或发送器使能 (TXEN) 位置1) 时, 不应修改该位。	R/W	0b
9:8	保留	RO	-
7:6	后退限制 (BOLMT) BOLMT位允许用户在放松或积极模式下设置其后退限制。根据IEEE 802.3, MAC在检测到冲突后必须等待随机数[r]个时隙, 其中: (公式1) $0 < r < 2^K$ 指数K取决于当前待发送帧的已重试次数, 计算公式如下: (公式2) $K = \min(n, 10)$, 其中n为当前重试次数。 如果已重试三次发送帧, 则K = 3, 最大r = 8个时隙。如果已重试12次发送帧, 则K = 10, 最大r = 1024个时隙。 LFSR (线性反馈移位寄存器) 计数器用于仿真随机数发生器, 从而获取r。检测到冲突后, 使用当前帧的当前重试次数来获取K (公式2)。该K值转换为LFSR计数器使用的位数。如果K值为3, MAC将取LFSR计数器的前三位值, 并使用该值进行计数, 在每个时隙递减计数直到为零。这样可以有效使MAC等待8个时隙。为了给予用户更多的灵活性, BOLMT值会强制LFSR计数器使用的位数为预定值, 如下表所示。 因此, 如果K = 10, MAC将查看BOLMT。如果BOLMT为00, 则使用LFSR计数器的低10位进行等待倒计时。如果BOLMT为10, 则它将仅使用前四位值进行等待倒计时, 以此类推。 时隙 = 512个位时间。(见IEEE 802.3规范第4.2.3.2.5节和第4.4.2.1节)。 注: 当使能MAC接收器或发送器 (即将接收器使能 (RXEN) 或发送器使能 (TXEN) 位置1) 时, 不应修改该位。	R/W	00b
5:4	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
3	双工模式 (DPX) 当 自动双工检测 (ADD) 位复位时，该位决定MAC的双工工作模式。当 自动双工检测 (ADD) 位置1时，该位只读，并报告最终确定的双工工作模式。 置1时，MAC工作在全双工模式下，可以同时进行发送和接收。 0: MAC处于半双工模式 1: MAC处于全双工模式 注: 当使能MAC接收器或发送器（即将接收器使能 (RXEN) 或发送器使能 (TXEN) 位置1）时，不应修改该位。 注: 如果检测到的或手动设置的速度为1000 Mbps，则无论该位的设置如何，都将禁止半双工模式。 注: 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	注 15-57	注 15-53
2:1	MAC配置 (CFG) 当 自动速度检测 (ASD) 位复位时，该字段决定MAC的工作速度。当 自动速度检测 (ASD) 位置1时，该字段只读，并报告最终确定的工作速度。 0: MII 模式 - 10 Mbps 1: MII 模式 - 100 Mbps 2和3: RGMII/GMII 模式 - 1000 Mbps 注: 当使能MAC接收器或发送器（即将接收器使能 (RXEN) 或发送器使能 (TXEN) 位置1）时，不应修改该位。 注: 该字段受 复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	注 15-58	注 15-53
0	MAC复位 (MRST) 0: 使能MAC 1: 复位MAC	SC	0b

- 注 15-53** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志2**的相应字段的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0h为默认值。USB复位或软精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0h。
- 注 15-54** 如果手动更改该位，则必须更新以太网PHY中的EEE配置并重新运行自动协商。
- 注 15-55** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志0**的**自动双工检测 (CFG0_ADD)** 位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则1b为默认值。USB复位或软精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为1b。
- 注 15-56** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中**配置标志0**的**自动速度检测 (CFG0_ASD)** 位的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0b为默认值。USB复位或软精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0b。
- 注 15-57** 当**自动双工检测 (ADD)** 复位时，该位为 R/W，并确定双工工作模式。当**自动双工检测 (ADD)** 置1时，该字段为RO，并报告由MAC最终确定的双工工作模式。

注 15-58 当**自动速度检测 (ASD)**复位时, 该字段为R/W, 并确定工作速度。当**自动速度检测 (ASD)**置1时, 该字段为RO, 并报告由MAC最终确定的工作速度。

15.1.48 MAC接收寄存器 (MAC_RX)

偏移量: 104h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:30	保留	RO	-
29:16	最大帧大小 (MAX_SIZE) 定义接收帧的最大大小。超过该大小的帧将被中止。 注: 如果帧的长度大于11,264个字节, 则看门狗定时器会截断并中止该帧。 注: 当使能MAC的接收器 (MAC接收寄存器 (MAC_RX) 中的 接收器使能 (RXEN) 位置1) 时, 不应修改该字段。	R/W	1518
15:6	保留	RO	-
5	看门狗截断长度 (WTL) 0: MAC在MAC_RX.MAX_SIZE+1处截断Rx帧。传送给FCT的截断接收帧的RxCmdA使LONG位置1, 长度为MAC_RX.MAX_SIZE+1, 并且FCS可能置1。 1: MAC在11265处截断Rx帧。传送给FCT的截断接收帧的RxCmdA使LONG位置1, 长度为11265, FCS很可能置1, 并且RWT位也置1。 注: 当使能MAC接收器 (MAC接收寄存器 (MAC_RX) 中的 接收器使能 (RXEN) 置1) 时, 不应修改该位。	R/W	1b
4	FCS移除 置1时, MAC将移除所有接收帧中的FC (最后4个字节)。 注: 当使能MAC接收器 (MAC接收寄存器 (MAC_RX) 中的 接收器使能 (RXEN) 置1) 时, 不应修改该位。	R/W	0b
3	保留	RO	-
2	VLAN帧大小强制 (FSE) 0: 中止所有大于最大帧大小的帧。 1: 中止所有大于最大帧大小的非VLAN帧。中止所有大于最大帧大小 + 4且带有单个VLAN标记的帧。中止所有大于最大帧大小 + 8且带有两个VLAN标记的帧。 注: 当使能MAC接收器 (MAC接收寄存器 (MAC_RX) 中的 接收器使能 (RXEN) 置1) 时, 不应修改该位。	R/W	0b
1	接收器禁止 (RXD) 该位指示已通过清零 接收器使能 (RXEN) 成功禁止MAC的接收器。该位在硬件禁止过程 (由 接收器使能 (RXEN) 位从1跳变为0 (使能到禁止) 来调用) 完成时置1。	R/WC	0b

BIT	说明	类型	默认值
0	接收器使能 (RXEN) 置1时，MAC的接收器使能并将从PHY接收帧。复位时，MAC的接收器禁止，不会从PHY接收任何帧。 如果在接收帧时该位置为无效，则允许完成帧接收。完成后，MAC的接收器被禁止，接收器禁止 (RXD)位置为有效。	R/W	0b

15.1.49 MAC发送寄存器 (MAC_TX)

偏移量: 108h 大小: 32位

BIT	说明	类型	默认值
31:3	保留	RO	-
2	不良FCS (BFCS) 置1时，MAC发送器将在所有发送帧上附加一个不良FCS。该功能对诊断用途很有用。 该功能只能与TX命令A的插入FCS和填充搭配使用。	R/W	0b
1	发送器禁止 (TXD) 该位指示已通过清零发送器使能 (TXEN)成功禁止MAC的发送器。该位在硬件禁止过程（由发送器使能 (TXEN)位从1跳变为0（使能到禁止）来调用）完成时置1。	R/WC	0b
0	发送器使能 (TXEN) 置1时，MAC的发送器使能并将帧从缓冲区发送到电缆上。复位时，MAC的发送器禁止，不会发送任何帧。 如果在发送帧时该位清零，则允许完成帧发送。完成后，MAC发送器被禁止，发送器禁止 (TXD)位置为有效。	R/W	0b

4.2 决策有限用户控制MAC对RX和TX流控制帧的处理

RX 流控控制帧由 MAC 接收。使能 RX 流控控制时, MAC 将暂停发送数据路径的传输, 暂停 RX 流控控制帧中指定。

TX流控制帧可以使用RX FIFO值手动或自动产生。通过将FORCE_FC位置1, 可以使用暂停时间(FCPT)指定的值

只要TX FCEN置1，就会基于FCT流控制國值寄存器（FCT FLOW）中設置的國值自动生成发送流控制帧。只要超过

流控制仅在**MAC**设置为全双工模式时适用。

15.1.51 随机数种子值寄存器 (RAND_SEED)

偏移量: 110h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:0	随机数种子 (RAND_SEED) MAC随机数发生器种子值。该寄存器的内容是用于仿真MAC TX后退定时器逻辑中随机数发生器的LFSR (线性反馈移位寄存器) 计数器的种子值。	R/W	9876h

15.1.52 错误状态寄存器 (ERR_STS)

偏移量: 114h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:10	保留	RO	-
9	RX 错误 (RXERR) 指示在接收帧期间已检测到接收错误 (PHY RX 错误信号置为有效)。	R/WAC	0b
8	FCS 错误 (FERR) 接收到一个FCS错误帧。	R/WAC	0b
7	大帧错误 (LFERR) 接收到一个大于最大允许帧大小的帧。	R/WAC	0b
6	过短/短帧错误 (RFERR) 接收到一个过短帧或短帧。	R/WAC	0b
5	接收看门狗定时器计时到期 (RWTErr) 该位置 1 时, 指示接收到的帧长于 11,264 字节且已被 MAC 截断。	R/WAC	0b
4	过多冲突错误 (ECERR) 接收帧因发生 16 次冲突而被中止。	R/WAC	0b
3	对齐错误 (ALERR) 在接收帧上检测到对齐错误。	R/WAC	0b
2	数据不足错误 (URERR) MAC 的发送数据路径数据不足。	R/WAC	0b
1:0	保留	RO	-

15.1.53 MAC接收地址高位寄存器（RX_ADDRH）

地址：118h 大小：32位

该寄存器包含MAC的物理地址的高16位，其中RX_ADDRH[15:8]是接收帧的第6个八位字节。
该寄存器用于指定用于理想DA、魔术包和唤醒帧的地址，用于接收暂停帧的单播目标地址，以及用于发送暂停帧的源地址。该寄存器不用于数据包过滤。
注：该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15-0	物理地址[47:32] 该字段包含器件物理地址的高16位bit[47:32]。	R/W	FFFFh 注 15-59

注 15-59 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中MAC地址字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则FFFF_FFFFh为默认值。USB复位将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的值，否则该寄存器中的当前值将保持不变。

15.1.54 MAC接收地址低位寄存器（RX_ADDRL）

地址：11Ch 大小：32位

该寄存器包含MAC的物理地址的低32位，其中RX_ADDRL[7:0]是以太网帧的第一个八位字节。
该寄存器用于指定用于理想DA、魔术包和唤醒帧的地址，用于接收暂停帧的单播目标地址，以及用于发送暂停帧的源地址。该寄存器不用于数据包过滤。
该寄存器受复位保护（RST_PROTECT）保护。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	物理地址[31:0] 该字段包含器件物理地址的低32位bit[31:0]。	R/W	FFFF_FFFFh 注 15-60

注 15-60 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中MAC地址字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则FFFF_FFFFh为默认值。USB复位将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为FFFF_FFFFh。

表 15-4 给出了 RX_ADDRL 和 RX_ADDRH 寄存器的字节顺序与以太网物理地址接收的对应关系。

表 15-4: RX_ADDRL 和 RX_ADDRH 字节顺序

RX_ADDRL 和 RX_ADDRH	以太网接收顺序
RX_ADDRL[7:0]	第 1 个字节
RX_ADDRL[15:8]	第 2 个字节
RX_ADDRL[23:16]	第 3 个字节
RX_ADDRL[31:24]	第 4 个字节
RX_ADDRH[7:0]	第 5 个字节
RX_ADDRH[15:8]	第 6 个字节

15.1.55 MII 访问寄存器 (MII_ACCESS)

地址: 120h 大小: 32 位

该寄存器用于控制PHY的管理周期。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	保留	RO	-
15:11	PHY 地址 每次访问该寄存器时，必须将该字段设为00001b。	R/W	00001b
10:6	MII 寄存器索引 (MIIRINDA) 这些位选择PHY中所需的MII寄存器。	R/W	00000b
5:2	保留	RO	-
1	MII 写 (MIIWnR) 该位置1时，通知PHY将要使用MII数据寄存器进行写操作。该位未置1时，则将进行读操作，打包MII数据寄存器中的数据。	R/W	0b
0	MII 忙 (MIIBZY) 必须轮询该位以确定MII寄存器访问何时完成。在写入该寄存器或MII数据寄存器之前，该位必须读为逻辑0。LAN 驱动程序软件必须将该位置1，以便主机读取或写入任何MII PHY 寄存器。 在MII寄存器访问期间，该位将置1，以指示正在进行读访问或写访问。在PHY写操作期间，MII数据寄存器必须保持有效，直到MAC将该位清零。在PHY读操作期间，MII数据寄存器保持无效，直到MAC将该位清零。	SC	0b

15.1.56 MII 数据寄存器 (MII_DATA)

地址：124h 大小：32 位

该寄存器包含要写入 MII 访问寄存器中指定的 PHY 寄存器的数据，或者要从在 MII 访问寄存器中指定索引的 PHY 寄存器读取的数据。更多详细信息，请参见第 15.1.55 节“[MI 访问寄存器 \(MI_ACCESS\)](#)” (第 205 页)。

注： 写入该寄存器时，必须将 MII_ACCESS 寄存器中的 MIIBZY 位清零。

BIT	说明		
31:16	保留	RO	-
15:0	MI 数据 该字段包含 PHY 读操作读取的 16 位值，或 MII 写操作之前要写入 PHY 的 16 位数据值。	R/W	0000h

15.1.57 EEE TX LPI 请求延时计数寄存器 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT)

偏移量：130h 大小：32 位

包含与 MAC 在 TX FIFO 为空之后，在调用 LPI 协议之前必须等待的时间量（以 μ s 为单位）相对应的计数。

每当 TX FIFO 为空时，器件就会检查 [MAC 控制寄存器 \(MAC_CR\)](#) 的 [节能以太网使能 \(EEEEEN\)](#) 位以确定节能以太网工作模式是否生效。如果该位清零，则不执行任何操作。否则，器件将等待在该寄存器中指定的时间量。等待周期到期后，将启动 LPI 协议，并且 [中断状态寄存器 \(INT_STS\)](#) 的 [节能以太网开始 TX 低功耗中断 \(EEE_START_TX_LPI_INT\)](#) 位置 1。

注： 由于 1 μ s 预分频器，实际时间最长可能要比指定的时间长 1 μ s。

注： 零值是有效的，对应于零延时。

如果 TX FIFO 不为空，则重新启动定时器。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	EEE TX LPI 请求延时计数 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT) 指示调用 LPI 协议之前需等待时间的计数。单位是 μ s。 注： 主机软件应仅在 节能以太网使能 (EEEEEN) 清零时更改该字段。	R/W	00000000h

应用注意事项： 零值可能对 TX 数据路径产生不利影响，导致其无法支持千兆位操作。当器件以千兆位速度工作时，合理值为 50 μ s。鉴于 EEE 使能时的性能测试结果尚处于待定状态，该值可能会有所增加。802.3az 旨在应对如下场景：EEE 链路在大多数时间内处于空闲状态，并且伴有偶发性全带宽传输突发。积极优化数据包不活动期间的功耗并非该工作模式的目的所在。

[illegible]

当该时间周期到期时，中断状态寄存器（INT_STS）的节能以太网停止TX低功耗中断（EEE_STOP_TX_LP1_INT）位

在TX LP自动置为无效后，再次请求LP之前，MAC将返回等待TX FIFO变空的状态，等待时间在TX LP请求延迟

仅当 MAC 控制寄存器的 (MAC CR) 的节能以太网使能 (EEFEN) 位置 1, 当前速度为 100 Mbps 或 1000 Mbps, 当前双

15.1.60 唤醒控制和状态寄存器 1 (WUCSR1)

偏移量: 140h 大小: 32 位

该寄存器包含与MAC的远程唤醒状态和功能相关的数据。

在正常工作期间，该寄存器中的所有使能位必须均清零。否则，将导致不正确的MAC接收操作。

BIT	说明	类型	默认值
31:15	保留	RO	-
14	RFE唤醒使能 (RFE_WAKE_EN) 置1时，将使能远程唤醒模式，并且器件能够在接收到通过RFE过滤器的非错误帧时产生唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
13	节能以太网TX唤醒 (EEE_TX_WAKE) 当发送器由于在 EEE_TX_LPI请求延时计数器 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT) 中指定的时间到期而退出低功耗空闲状态时，MAC将该位置1。 如果 节能以太网TX唤醒使能 (EEE_TX_WAKE_EN) 清零，该位不置1。 如果 恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。 如果 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 中的 节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平，则该位保持低电平。	R/WC	0b
12	节能以太网TX唤醒使能 (EEE_TX_WAKE_EN) 置1时，一旦发送器退出低功耗空闲状态，便使能远程唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
11	节能以太网RX唤醒 (EEE_RX_WAKE) 当接收器由于接收到唤醒信令而退出低功耗空闲状态时，MAC将该位置1。 如果 节能以太网RX唤醒使能 (EEE_RX_WAKE_EN) 清零，该位不置1。 如果 恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。 如果 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 中的 节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平，则该位保持低电平。	R/WC	0b
10	节能以太网RX唤醒使能 (EEE_RX_WAKE_EN) 置1时，一旦接收到唤醒信令，便使能远程唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
9	RFE唤醒帧接收 (RFE_WAKE_FR) 当接收到通过RFE滤波器的非错误帧时，该位置1。 如果 恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b

BIT	说明	类型	默认值
8	存储唤醒帧 (STORE_WAKE) 置1时，与唤醒事件相关的帧存储在FCT RX FIFO中。在唤醒事件之后接收的所有通过MAC和RFE中的任何适用帧过滤器的未损坏帧将存储在FIFO中。 清零时，只有在唤醒事件之后接收的帧存储在RX FIFO中。帧不得损坏，并且必须通过MAC和RFE中的任何适用帧过滤器。 注： 唤醒源可能不是帧。在这种情况下，所有后续接收的帧都存储在FIFO中。 注： 该位仅在使用SUSPEND3时有意义。对于其他暂停模式，该位将不起作用。	R/W	0b
7	理想DA帧接收 (PFDA_FR) 当接收到目标地址与物理地址匹配的有效帧时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
6	远程唤醒帧接收 (WUFR) 当接收到有效远程唤醒帧时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
5	魔术包接收 (MPR) 当接收到有效魔术包时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
4	广播帧接收 (BCAST_FR) 当接收到有效广播帧时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
3	理想DA唤醒使能 (PFDA_EN) 置1时，使能远程唤醒模式，当接收到目标地址与器件物理地址匹配的帧时，MAC能够唤醒。物理地址存储在MAC接收地址高位寄存器 (RX_ADDRH) 和MAC接收地址低位寄存器 (RX_ADDRL) 中。 如果恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
2	唤醒帧使能 (WUEN) 置1时，使能远程唤醒模式，MAC能够按照唤醒帧过滤器中设定的程序检测唤醒帧。 如果恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b
1	魔术包使能 (MPEN) 置1时，使能魔术包唤醒模式。 如果恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
0	广播唤醒使能 (BCAST_EN) 置1时, 使能远程唤醒模式, MAC能够由广播帧唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1, 则当恢复序列完成时, 该位自动清零。	R/W	0b

15.1.61 唤醒源寄存器 (WK_SRC)

偏移量: 144h 大小: 32位

该寄存器指示使器件发出唤醒信令的唤醒事件源。当器件置于SUSPENDx状态时, 发生的任何唤醒事件都将忽略。此外, 在器件已经开始唤醒过程之后, 发生的任何唤醒事件同样被忽略。

已接收的唤醒数据包可能匹配该CSR中列出的部分条件。在这种情况下, 应将该数据包的所有匹配位置1。

该CSR中的状态字段不会清零, 直到由软件明确清零。

BIT	说明	类型	默认值
31:28	保留	RO	-
27:20	GPIO[7:0] (GPIOx_INT_WK) 当发生导致器件发出唤醒信令的GPIO唤醒事件时, 这些位置为有效。	R/WAC	000h
19:17	保留	RO	-
16	IPv6 TCP SYN数据包接收 (IPV6_TCPSYN_RCD_WK) 当接收到使器件发出唤醒信令的有效IPv6 TCP SYN数据包时, MAC将该位置1。	R/WAC	0b
15	IPv4 TCP SYN数据包接收 (IPV4_TCPSYN_RCD_WK) 当接收到使器件发出唤醒信令的有效IPv4 TCP SYN数据包时, MAC将该位置1。	R/WAC	0b
14	节能以太网TX唤醒 (EEE_TX_WK) 当发送器由于在 EEE TX LPI请求延时计数寄存器 (EEE_TX_LPI_REQUEST_DELAY_CNT) 中指定的时间到期而退出低功耗空闲状态时, MAC将该位置1。 如果 节能以太网TX唤醒使能 (EEE_TX_WAKE_EN) 清零, 该位不置1。 如果 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 中的 节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平, 则该位保持低电平。	R/WAC	0b
13	节能以太网RX唤醒 (EEE_RX_WK) 当接收器由于接收到唤醒信令而退出低功耗空闲状态时, MAC将该位置1。 如果 节能以太网RX唤醒使能 (EEE_RX_WAKE_EN) 清零, 该位不置1。 如果 MAC控制寄存器 (MAC_CR) 中的 节能以太网使能 (EEEEEN) 位为低电平, 则该位保持低电平。	R/WAC	0b

LAN7800

BIT	说明	类型	默认值
12	RFE 唤醒帧接收 (RFE_FR_WK) 当接收到通过 RFE 的过滤器并使器件发出唤醒信令的非错误帧时，该位置 1。	R/WAC	0b
11	理想 DA 帧接收 (PFDA_FR_WK) 当接收到目标地址与物理地址匹配并且使器件发出唤醒信令的有效帧时，MAC 将该位置 1。	R/WAC	0b
10	魔术包接收 (MP_FR_WK) 当接收到使器件发出唤醒信令的有效魔术包时，MAC 将该位置 1。	R/WAC	0b
9	广播帧接收 (BCAST_FR_WK) 当接收到使器件发出唤醒信令的有效广播帧时，MAC 将该位置 1。	R/WAC	0b
8	远程唤醒帧接收 (WU_FR_WK) 当接收到使器件发出唤醒信令的有效远程唤醒帧时，MAC 将该位置 1。	R/WAC	0b
7:5	保留	RO	-
4:0	远程唤醒帧匹配 (WUFF_MATCH) 该字段指示哪一个唤醒帧过滤器引起了唤醒事件。仅当 远程唤醒帧接收 (WU_FR_WK) 置 1 时，该字段的内容才有效。	R/WAC	0b

15.1.62 唤醒过滤器X配置寄存器（WUF_CFGX）

偏移量：150h - 1CCh 大小：32位

这些CSR使能相应的唤醒过滤器。该器件中总共有32个可编程过滤器，每个过滤器可以匹配长度达128字节的模式。

注： WUF_CFG0支持复位保护（RST_PROTECT）。

BIT	说明	类型	默认值
31	过滤器使能 0b: 禁止过滤器 1b: 使能过滤器	R/W	0b 注 15-61
30:26	保留	RO	-
25:24	过滤器地址类型 定义模式（针对 唤醒过滤器x 字节掩码寄存器（WUF_MASKx）块中的过滤器x所指定）的目标地址类型。 00b: 模式仅适用于单播帧。 10b: 模式仅适用于多播帧。 X1b: 模式适用于所有帧。	R/W	00b 注 15-61
23:16	过滤器模式偏移量 指定为识别唤醒帧而首先进行CRC校验的帧的第一个字节的偏移量。偏移量0是传入帧的目标地址的第一个字节。	R/W	00h 注 15-61
15:0	过滤器CRC-16 指定预期的过滤器16位CRC值，这些值应通过为过滤器编程的模式偏移量和字节掩码获取。该值将与通过对传入帧进行计算得出的CRC进行比较，如果两者匹配，则表示接收了一个唤醒帧。	R/W	0000h 注 15-61

注 15-61 唤醒过滤器0的默认值从EEPROM加载，请参见表10-2“EEPROM格式”（第112页）。如果不存在EEPROM或者未配置该信息，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则0h为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不可用，则将该字段的值设置为0h。

15.1.63 唤醒过滤器X字节掩码寄存器（WUF_MASKX）

偏移量：200h - 3FCh 大小：128位

32个唤醒滤波器均具有一个128位字节掩码。128位掩码通过4个连续的字节掩码（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定掩码部分所需的DWORD偏移量。每个128位过滤器模块的最低有效DWORD寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（表15-2“系统控制和状态寄存器映射”（第148页））所示范围的第一个元素。

如果字节掩码的bit j置1，则CRC机器处理传入帧的模式偏移量+j字节。否则，忽略模式偏移量+j字节。

注： WUF_MASK0支持复位保护（RST_PROTECT）。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	过滤器x字节掩码[31:0]	R/W	0h 注 15-61
01h	31:0	过滤器x字节掩码[63:32]	R/W	0h 注 15-61
02h	31:0	过滤器x字节掩码[95:64]	R/W	0h 注 15-61
03h	31:0	过滤器x字节掩码[127:96]	R/W	0h 注 15-61

15.1.64 MAC地址理想过滤器寄存器（ADDR_FILT_X）

偏移量：400h - 504h 大小：32 位

这些寄存器指定用于理想过滤的MAC地址。
允许在运行时更改条目的值。但是，必须事先清零地址有效位。否则，MAC地址过滤器中将临时存在无效值。

注： MAC地址存储方案与RX_ADDRH和RX_ADDRL寄存器的地址存储方案匹配，请参见表15-4，“RX_ADDRL和RX_ADDRH字节顺序”。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
0h	31	地址有效 该位置1时，指示该条目包含有效数据并且用于理想过滤。	R/W	0h
0h	30	地址类型 该位置1时，指示该地址代表MAC源地址。否则，该条目用于MAC目标地址。	R/W	0h
0h	29:16	保留	RO	-
0h	15:0	物理地址 [47:32] 该字段包含器件物理地址的高16位bit[47:32]。	R/W	0h
1h	31:0	物理地址 [31:0] 该字段包含器件物理地址的低32位bit[31:0]。	R/W	0h

15.1.65 唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2)

偏移量: 600h 大小: 32位

该寄存器包含与Windows 7功耗管理唤醒和卸载功能相关的数据。

BIT	说明	类型	默认值
31	校验和禁止 (CSUM_DISABLE) 清零时，将计算IP报头校验和、TCP校验和以及FCS，并且三者必须均与帧内容一致才可以考虑对帧（ARP、TCP_SYN或NS）进行检测分析。 置1时，仅针对ARP、TCP_SYN和NS帧计算和校验FCS。不计算IP报头校验和、ICMP有效负载校验和以及TCP校验和，因此任何不匹配均将忽略。	R/W	0b
30:11	保留	RO	-
10	转发ARP帧 (FARP_FR) 使能将接收到的以该器件为目标并经过ARP卸载逻辑处理的ARP帧传送到RX数据路径接口。 0 = 不传送已接收的ARP帧。 1 = 将接收到的ARP帧传送到RX数据路径接口。	R/W	0b
9	转发NS帧 (FNS_FR) 使能将接收到的以该器件为目标并经过NS卸载逻辑处理的NS帧传送到RX数据路径接口。 0 = 不传送已接收的NS帧。 1 = 将接收到的NS帧传送到RX数据路径接口。	R/W	0b
8	NA SA选择 (NA_SA_SEL) 用于选择NA消息中IPv6 SA的源。 置1时，使用NSx IPv6目标地址寄存器 (NSx_IPV6_ADDR_DEST) 值作为源。 清零时，使用NS数据包中的目标地址作为源。	R/W	0b
7	NS数据包接收 (NS_RCD) 当接收到有效NS数据包时，MAC将该位置1。	R/WC	0b
6	ARP数据包接收 (ARP_RCD) 当接收到有效ARP数据包时，MAC将该位置1。	R/WC	0b
5	IPv6 TCP SYN数据包接收 (IPV6_TCPSYN_RCD) 当接收到有效IPv6 TCP SYN数据包时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
4	IPv4 TCP SYN数据包接收 (IPV4_TCPSYN_RCD) 当接收到有效IPv4 TCP SYN数据包时，MAC将该位置1。 如果恢复清除远程唤醒状态 (RES_CLR_WKP_STS) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/WC	0b
3	NS卸载使能 (NS_OFFLOAD_EN) 置1时，使能对邻居请求数据包的响应。	R/W	0b
2	ARP卸载使能 (ARP_OFFLOAD_EN) 置1时，使能对ARP数据包的响应。	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
1	IPv6 TCP SYN唤醒使能 (IPV6_TCPSYN_WAKE_EN) 置1时，使能在接收到IPv6 TCP SYN数据包时唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。 请注意，这只是文档层面的更改。	R/W	0b
0	IPv4 TCP SYN唤醒使能 (IPV4_TCPSYN_WAKE_EN) 置1时，使能在接收到IPv4 TCP SYN数据包时唤醒。 如果 恢复清除远程唤醒使能 (RES_CLR_WKP_EN) 置1，则当恢复序列完成时，该位自动清零。	R/W	0b

15.1.66 NSX IPv6 目标地址寄存器 (NSX_IPV6_ADDR_DEST)

偏移量：610h - 61Ch 和 650h - 65Ch 大小：32 位

用于IPv6 NS报头匹配，每个IPv6目标地址都是128位。128位地址通过4个连续的（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定地址部分所需的DWORD偏移量。每个128位地址块的最低有效DWORD寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（[表 15-2 “系统控制和状态寄存器映射”（第 148 页）](#)）所示范围的第一个元素。

当[唤醒控制和状态寄存器2 \(WUCSR2\)](#)中的[NS卸载使能 \(NS_OFFLOAD_EN\)](#)置1时，使用这些寄存器。对于以太网目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址的接收数据包，处理如下：

检查所有IPv6数据包的报头，以确定（针对0<=x<=1情况）[NSx IPv6目标地址寄存器 \(NSx_IPV6_ADDR_DEST\)](#)是否与在IPv6报头中指定的目标地址匹配。如果IPv6报头目标地址是请求的节点多播地址（即，其前缀与FF02::1:FF00:0/104匹配），则只将高位三个字节（NSx_IPV6_ADDR_DEST_3[127: 104]）与IPv6报头目标地址的最后24位进行比较。

更多信息，请参见[第 8.5 节 “邻居请求 \(NS\) 卸载”（第 90 页）](#)。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_DEST_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_DEST_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_DEST_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_DEST_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表 15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

表 15-5: IPV6地址传送字节顺序

NSx_IPV6_ADDR_DEST_x	IPv6地址	以太网接收顺序
NSx_IPV6_ADDR_DEST_3[31:24]	[127:120]	第 1 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_3[23:16]	[119:112]	第 2 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_3[15:8]	[111:104]	第 3 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_3[7:0]	[103:96]	第 4 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_2[31:24]	[95:88]	第 5 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_2[23:16]	[87:80]	第 6 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_2[15:8]	[79:72]	第 7 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_2[7:0]	[71:64]	第 8 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_1[31:24]	[63:56]	第 9 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_1[23:16]	[55:48]	第 10 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_1[15:8]	[47:40]	第 11 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_1[7:0]	[39:32]	第 12 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_0[31:24]	[31:24]	第 13 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_0[23:16]	[23:16]	第 14 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_0[15:8]	[15:8]	第 15 个字节
NSx_IPV6_ADDR_DEST_0[7:0]	[7:0]	第 16 个字节

注： 该示例适用于所有其他IPv6地址 CSR。

15.1.67 NSX IPv6源地址寄存器（NSX_IPV6_ADDR_SRC）

偏移量：620h - 62Ch 和 660h - 66Ch 大小：32 位

用于IPv6 NS报头匹配，每个IPv6源地址都是128位。128位地址通过4个连续的（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定地址部分所需的DWORD偏移量。每个128位地址块的最低有效DWORD寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（表15-2“系统控制和状态寄存器映射”（第148页））所示范围的第一个元素。

当唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中的NS卸载使能（NS_OFFLOAD_EN）置1时，使用这些寄存器。对于目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址的接收数据包，处理如下：

检查所有IPv6数据包的报头，以确定（针对0<=x<=1情况）NSx IPv6源地址寄存器（NSx_IPV6_ADDR_SRC）是否与在IPv6报头中指定的源地址匹配。

更多信息，请参见第8.5节“邻居请求（NS）卸载”（第90页）。

注： 如果所有4个DWORD寄存器都为全0值，则等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_SRC_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_SRC_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_SRC_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	NSx_IPv6_ADDR_SRC_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

15.1.68 NSX ICMPV6地址0寄存器（NSX_ICMPV6_ADDR0）

偏移量：630h - 63Ch和670h - 67Ch 大小：32位

用于ICMPv6 NS目标地址匹配。每个地址都是128位，并且通过4个连续的（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定地址部分所需的DWORD偏移量。每个128位地址块的最低有效DWORD寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（表15-2“系统控制和状态寄存器映射”（第148页））所示范围的第一个元素。

在唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中使能NS卸载。

对于之前在IPv6报头中发生匹配的所有x，将NS请求中指定的目标地址与NSx ICMPv6地址0寄存器（NSx_ICMPV6_ADDR0）（这些寄存器）及相应的NSx ICMPv6地址1寄存器（NSx_ICMPV6_ADDR1）中包含的值进行比较。更多信息，请参见第8.5节“邻居请求（NS）卸载”（第90页）。

注：如果所有4个DWORD寄存器中都为全0值，则禁止与该字段进行比较，并且不会产生任何匹配。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR0_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR0_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR0_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR0_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

15.1.69 NSX ICMPV6地址1寄存器（NSX_ICMPV6_ADDR1）

偏移量：640h - 64Ch和680h - 68Ch 大小：32位

关于该寄存器的使用说明，请参见NSx ICMPv6地址0寄存器（NSx_ICMPV6_ADDR0）。
更多信息，请参见第8.5节“邻居请求（NS）卸载”（第90页）。

注： 如果所有4个DWORD寄存器中都为全0值，则禁止与该字段进行比较，并且不会产生任何匹配。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR1_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR1_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR1_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	NSx_ICMPV6_ADDR1_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表 15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

15.1.70 SYN IPv4源地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_SRC）

偏移量：690h 大小：32位

当唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中的IPv4 TCP SYN唤醒使能（IPV4_TCPSYN_WAKE_EN）置1且器件处于SUSPEND0或SUSPEND3状态时，使用该寄存器。该寄存器保存将与已接收的IPv4报头（SYN位被置为有效的TCP数据包的前缀）的源地址进行比较的源地址。

对于目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址的IPv4帧，处理如下：

检查IPv4报头内是否存在TCP协议匹配。SYN位被置为有效的有效TCP数据包（其IPv4报头的源地址和目标地址与SYN IPv4源地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_SRC）和SYN IPv4目标地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_DEST）中指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与SYN IPv4 TCP端口寄存器（SYN_IPV4_TCP_PORTS）指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。

更多信息，请参见第8.3.3.1节“IPv4 TCP SYN检测”（第88页）。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	SYN IPv4源地址[31:0] 用于TCP SYN数据包的IPv4报头匹配。 注： 全0值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000_0000h

表 15-6，“IPv4 地址传送字节顺序” 给出了 IPv4 地址在以太网上的传送顺序。

表 15-6: IPV4 地址传送字节顺序

SYN_IPV4_ADDR_SRC	IPv4 地址	以太网接收顺序
SYN_IPV4_ADDR_SRC[31:24]	[31:24]	第 1 个字节
SYN_IPV4_ADDR_SRC[23:16]	[23:16]	第 2 个字节
SYN_IPV4_ADDR_SRC[15:8]	[15:8]	第 3 个字节
SYN_IPV4_ADDR_SRC[7:0]	[7:0]	第 4 个字节

该示例适用于所有其他 IPv4 地址 CSR。

15.1.71 SYN IPv4 目标地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_DEST）

偏移量： 694h 大小： 32 位

当唤醒控制和状态寄存器 2（WUCSR2）中的 IPv4 TCP SYN 唤醒使能（IPV4_TCPSYN_WAKE_EN）置 1 且器件处于 SUSPEND0 或 SUSPEND3 状态时，使用该寄存器。该寄存器保存将与已接收的 IPv4 报头（SYN 位被置为有效的 TCP 数据包的前缀）的目标地址进行比较的目标地址。

对于目标地址为器件的 MAC 地址、多播地址或广播地址的 IPv4 帧，处理如下：

检查 IPv4 报头内是否存在 TCP 协议匹配。SYN 位被置为有效的有效 TCP 数据包（其 IPv4 报头的源地址和目标地址与 SYN IPv4 源地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_SRC）和 SYN IPv4 目标地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_DEST）中指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与 SYN IPv4 TCP 端口寄存器（SYN_IPV4_TCP_PORTS）指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。

更多信息，请参见第 8.3.3.1 节“IPv4 TCP SYN 检测”（第 88 页）。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	SYN IPv4 目标地址 [31:0] 用于 TCP SYN 数据包的 IPv4 报头匹配。 注： 全 0 值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000_0000h

表 15-6，“IPv4 地址传送字节顺序” 给出了 IPv4 地址在以太网上的传送顺序。

15.1.72 SYN IPV4 TCP端口寄存器（SYN_IPV4_TCP_PORTS）

偏移量：698h 大小：32位

当唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中的IPv4 TCP SYN唤醒使能（IPV4_TCPSYN_WAKE_EN）置1且器件处于SUSPEND0或SUSPEND3状态时，使用该寄存器。该寄存器保存将与已接收的TCP数据包（SYN位被置为有效且以IPv4报头为前缀）的源端口和目标端口进行比较的源端口和目标端口。

对于目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址的IPv4帧，处理如下：

检查IPv4报头内是否存在TCP协议匹配。SYN位被置为有效的有效TCP数据包（其IPv4报头的源地址和目标地址与SYN IPv4源地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_SRC）和SYN IPv4目标地址寄存器（SYN_IPV4_ADDR_DEST）中指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与SYN IPv4 TCP端口寄存器（SYN_IPV4_TCP_PORTS）指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。

更多信息，请参见第8.3.3.1节“IPv4 TCP SYN检测”（第88页）。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	目标端口（IPV4_DEST_PORT） 用于TCP SYN数据包的IPv4 TCP端口匹配。 注：全0值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h
15:0	源端口（IPV4_SRC_PORT） 用于TCP SYN数据包的IPv4 TCP端口匹配。 注：全0值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h

15.1.73 SYN IPv6源地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_SRC）

偏移量：69Ch - 6A8h 大小：32位

该寄存器为128位，用于TCP SYN数据包的IPv6报头匹配。地址通过4个连续的（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定地址部分所需的DWORD 偏移量。128位地址块的最低有效DWORD 寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（表 15-2 “系统控制和状态寄存器映射”（第 148 页））所示范围的第一个元素。

当唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中的IPv6 TCP SYN唤醒使能（IPV6_TCPSYN_WAKE_EN）置1且器件处于SUSPEND0状态时，使用该寄存器。该寄存器保存将与SYN位被置为有效的TCP数据包的前缀IPv6报头（或扩展报头）的源地址进行比较的源地址。Ipv6 帧必须事先通过检查，以确保其目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址。

SYN位被置为有效的有效TCP数据包（其IPv6报头的源地址和目标地址与SYN IPv6源地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_SRC）和SYN IPv6 目标地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_DEST）指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与SYN IPv6 TCP 端口寄存器（SYN_IPV6_TCP_PORTS）指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。

更多信息，请参见第8.3.4节“IPv6 TCP SYN检测”（第 89 页）。

注： 如果所有4个DWORD 寄存器都为全0值，则等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_SRC_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_SRC_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_SRC_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_SRC_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表 15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

15.1.74 SYN IPV6目标地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_DEST）

偏移量：6ACh - 6B8h 大小：32 位

该寄存器为128位，用于TCP SYN数据包的IPv6报头匹配。地址通过4个连续的（DWORD）寄存器访问。下表给出了访问特定地址部分所需的DWORD偏移量。128位地址块的最低有效DWORD寄存器的起始偏移量为上表和寄存器映射（表 15-2 “系统控制和状态寄存器映射”（第 148 页））所示范围的第一个元素。

当唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）中的IPv6 TCP SYN唤醒使能（IPV6_TCPSYN_WAKE_EN）置1且器件处于SUSPEND0或SUSPEND3状态时，使用该寄存器。该寄存器保存将与SYN位被置为有效的TCP数据包的前缀IPv6报头（或扩展报头）的目标地址进行比较的目标地址。Ipv6 帧必须事先通过检查，以确保其目标地址为器件的MAC地址、多播地址或广播地址。

SYN位被置为有效的有效TCP数据包（其IPv6报头的源地址和目标地址与SYN IPv6源地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_SRC）和SYN IPv6目标地址寄存器（SYN_IPV6_ADDR_DEST）指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与SYN IPv6 TCP端口寄存器（SYN_IPV6_TCP_PORTS）指定的源端口和目标端口匹配，将引起唤醒事件。

更多信息，请参见第8.3.4节“IPv6 TCP SYN检测”（第 89 页）。

注： 如果所有4个DWORD寄存器都为全0值，则等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。

DWORD 偏移量	BIT	说明	类型	默认值
00h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_DEST_0[31:0]	R/W	0000_0000h
01h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_DEST_1[63:32]	R/W	0000_0000h
02h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_DEST_2[95:64]	R/W	0000_0000h
03h	31:0	SYN_IPV6_ADDR_DEST_3[127:96]	R/W	0000_0000h

表 15-5，“IPv6地址传送字节顺序”给出了IPv6地址在以太网上的传送顺序。

15.1.75 SYN IPv6 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV6_TCP_PORTS)

偏移量: 6BCh 大小: 32 位

当唤醒控制和状态寄存器2 (WUCSR2) 中的 IPv6 TCP SYN 唤醒使能 (IPV6_TCPSYN_WAKE_EN) 置 1 且器件处于 SUSPEND0 状态时, 使用该寄存器。该寄存器保存将与已接收的 TCP 数据包 (SYN 位被置为有效且以 IPv6 报头或扩展报头为前缀) 的源端口和目标端口进行比较的源端口和目标端口。

对于目标地址为器件的 MAC 地址、多播地址或广播地址的 IPv6 帧, 处理如下:

检查 IPv6 报头内是否存在 TCP 协议匹配。SYN 位被置为有效的有效 TCP 数据包 (其 IPv6 报头的源地址和目标地址与 SYN IPv6 源地址寄存器 (SYN_IPV6_ADDR_SRC) 和 SYN IPv6 目标地址寄存器 (SYN_IPV6_ADDR_DEST) 中指定的源地址和目标地址匹配并且源端口和目标端口与 SYN IPv6 TCP 端口寄存器 (SYN_IPV6_TCP_PORTS) 指定的源端口和目标端口匹配, 将引起唤醒事件。

更多信息, 请参见第 8.3.4 节 “IPv6 TCP SYN 检测” (第 89 页)。

BIT	说明	类型	默认值
31:16	目标端口 (IPV6_DEST_PORT) 用于 TCP SYN 数据包的 IPv6 TCP 端口匹配。 注: 全 0 值等同于通配符, 将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h
15:0	源端口 (IPV6_SRC_PORT) 用于 TCP SYN 数据包的 IPv6 TCP 端口匹配。 注: 全 0 值等同于通配符, 将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h

15.1.76 ARP发送方协议地址寄存器（ARP_SPA）

偏移量：6C0h 大小：32位

当在[唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）](#)中使能ARP卸载时，使用该寄存器。检查所有接收到的以太网帧的帧类型并检查帧类型为0806h的帧（ARP帧），以确保MAC目标地址与器件的MAC地址匹配或者即为广播地址。如果数据包通过这些检查，则将该寄存器的内容与ARP消息的SPA字段进行比较，并将[ARP目标协议地址寄存器（ARP_TPA）](#)的内容与ARP消息的TPA字段进行比较。如果这两个寄存器的内容均与消息的内容匹配并且帧上没有出现错误，则向MAC TX发出信号以让其向发送方发送一个ARP响应帧。

更多信息，请参见[第8.6节“ARP卸载”（第92页）](#)。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	ARP_SPA[31:0] 用于ARP匹配。 注： 全0值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h

注： [表 15-6，“IPv4 地址传送字节顺序”](#) 给出了IPv4地址在以太网上的传送顺序。

15.1.77 ARP目标协议地址寄存器（ARP_TPA）

偏移量：6C4h 大小：32位

当在[唤醒控制和状态寄存器2（WUCSR2）](#)中使能ARP卸载时，使用该寄存器。检查所有接收到的以太网帧的帧类型并检查帧类型为0806h的帧（ARP帧），以确保MAC目标地址与器件的MAC地址匹配或者即为广播地址。如果数据包通过这些检查，则将[ARP发送方协议地址寄存器（ARP_SPA）](#)的内容与ARP消息的SPA字段进行比较，并将该寄存器的内容与ARP消息的TPA字段进行比较。如果这两个寄存器的内容均与消息的内容匹配并且帧上没有出现错误，则向MAC TX发出信号以让其向发送方发送一个ARP响应帧。

更多信息，请参见[第8.6节“ARP卸载”（第92页）](#)。

BIT	说明	类型	默认值
31:0	ARP_TPA[31:0] 用于ARP匹配。 注： 全0值等同于通配符，将忽略检查并产生匹配。	R/W	0000h

注： [表 15-6，“IPv4 地址传送字节顺序”](#) 给出了IPv4地址在以太网上的传送顺序。

15.1.78 PHY 器件标识符 (PHY_DEV_ID)

偏移量: 700h 大小: 32 位

该寄存器定义集成以太网PHY的OUI、型号和器件版本号。

BIT	说明	类型	默认值
31:28	版本号	RO	0h
27:22	型号	RO	13h
21:0	OUI 组织惟一标识符。分配到OUI的第3至24位。	RO	00_01F0h

15.2 USB PHY控制和状态寄存器

注： 在任何情况下都不能对USB PHY控制和状态寄存器映射中保留的地址空间执行写操作。否则，可能导致意外的操作与结果。

表15-7： USB PHY控制和状态寄存器映射

偏移量 (1200h + 偏移量)	寄存器名称
000h	公共块测试寄存器 (COM_TEST)
004h – 0C0h	保留
0C4h	USB 2.0 AFE 测试寄存器 (USB2_TEST)
0C8h	USB 2.0 AFE 上行控制寄存器 (USB2_AFE_CTRL)
0CCh – 13Ch	保留

15.2.1 公共块测试寄存器 (COM_TEST)

偏移量: 000h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31	时钟禁止 (CLOCK_DISABLE) 置1时, 将断开公共块寄存器的时钟。	R/W	0b
30:25	保留	RO	-
24	公共块测试寄存器选择 (COM_BLK_SEL) 公共块测试寄存器选择。 0: 将功能信号传送到公共块 1: 将测试信号传送到公共块	R/W	0b
23	公共XTAL增益选择 (COM_TST_XTAL_GAIN) 0: XTAL 驱动幅值限制为0.9V 1: XTAL 驱动幅值提高到1V	R/W	0b
22:20	保留	RO	-
19	所有PLL的输入参考频率选择 (COM_REF_FREQ) 0: 25 MHz - POR 1: 24 MHz 注: 千兆位以太网PHY要求为25 MHz。24 MHz是无效的工作设置。	R/W	0b
18	1.2V POR (COM_V12CR_RDY) 内核1.2V电源的POR输出。当内核电源高于0.85V时, 高电平有效。信号由内部3V POR信号 (高电平有效阈值为2.7V) 关断。	RO	0b
17	使能链路电源管理模式 (COM_PLL_LPM_MODE) 使能快速启动USB2 PLL。	R/W	注 15-62
16	使能USB 2.0 PLL (COM_PLL_EN)	R/W	1b
15	公共暂停 (COM_SUSPENDB) 使公共电路 (偏置和PLL) 掉电。置为有效时, 该信号优先于所有本地UTMI暂停信号, 并将使与其连接的所有AFE模块掉电。该信号低电平有效。	R/W	0b
14	XTAL 暂停 (COM_XTAL_SUSPENDB) 置1时, 该信号将使XTAL模块掉电。当SUSPEND_N针对LPM置为有效时, XTAL时钟可以保持运行。该信号低电平有效。	R/W	0b
13	保留	RO	-

BIT	说明	类型	默认值
12	PLL时钟可用 (COM_CLK_USABLE) 0: 时钟不可用 1: 时钟可用	RO	0b
11	USB 3.1 Gen 1发送PLL使能 (USB3_TX_PLL_EN)	R/W	0b
10	USB 3.1 Gen 1发送PLL可用 (USB3_CLK_USABLE_CORE) 0: 时钟不可用 1: 时钟可用	RO	0b
9	AFE_RDY_TIM_DIS 置1时, 禁止AFE就绪定时器。	R/W	0b
8:1	保留	RO	-
0	时钟门控旁路模式选择 (PHY_CLK_GATE_BYPASS) 0: 功能模式。 1: 强制将芯片中的所有时钟门控逻辑置于旁路模式。	R/W	0b

注15-62 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中配置标志0的使能链路电源管理模式（COM_PLL_LPM_MODE）位确定。所选字段取决于器件是处于HS模式还是FS模式。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0b。

15.2.2 USB 2.0 AFE 测试寄存器 (USB2_TEST)

偏移量: 0C4h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:23	保留	RO	-
22	FS/LS 驱动器输出使能 (USB2_FS_OEB) 低电平有效。 0: 驱动器为使能状态 1: 驱动器为三态	R/W	0b
21	FS/LS 正输出数据 (USB2_FS_VPO) 将数据驱送到 DP 输出。	R/W	0b
20	FS/LS 负输出数据 (USB2_FS_VMO) 将数据驱送到 DM 输出。	R/W	0b
19	FS/LS 差分接收器输出 (USB2_FS_DATA)	RO	0b
18:16	保留	RO	-
15:14	HS 发送有效屏蔽 (USB2_HS_TXVALID) 指示 AFE_HS_TXVALID[1:0] 总线的哪个位有效。 00: 两个位都无效 01: LSB 有效 10: 无效组合 11: 两个位都有效	R/W	00b
13:12	HS 发送数据 (USB2_HS_TXDATA) 首先发送驱动器数据的 LSB。	R/W	00b
11	HS 当前源使能 (USB2_HS_CS_EN) 0: 驱动器断电 1: 驱动器上电 只要端口处于高速模式, 该信号就会置为有效。	R/W	0b
10:8	HS 输出电流 (PHY_BOOST) 000b: 标称值 17.78 mA 001b: 减小 5% 010b: 增大 10% 011b: 增大 5% 100b: 增大 20% 101b: 增大 15% 110b: 增大 30% 111b: 增大 25% 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-63
7	Rpu DP 端接控制 (USB2_RPU_DP_EN) 置为有效时, 使能在 DP 上端接 1.5 kΩ 电阻。	R/W	0b

BIT	说明	类型	默认值
6	Rpu DM端接控制 (USB2_RPU_DM_EN) 置为有效时，使能在DM上端接 1.5 kΩ 电阻。	R/W	0b
5	Rpd DP端接控制 (USB2_RPD_DP_EN) 置为有效时，使能在DP上端接 15 kΩ 电阻。	R/W	0b
4	Rpd DM端接控制 (USB2_RPD_DM_EN) 置为有效时，使能在DM上端接 15 kΩ 电阻。	R/W	0b
3:2	保留	RO	-
1	HS驱动器有效 (USB2_HS_TXACTIVE) 禁止时 (IDLE 期间)，将HS驱动器置于低功耗模式。 0: 将驱动器置于低功耗模式 1: 将驱动器置于有效发送模式 (17.78 mA源有效)	R/W	0b
0	保留	RO	-

注 15-63 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）内的配置标志0中的PHY升压 (CFG0_PHY_BOOST) 字段的值确定。如果不存在EEPROM，则默认值取决于OTP编程值。如果未对OTP进行编程，则000b为默认值。USB复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从EEPROM加载的映像值，如果不存在EEPROM，则将该字段的值设置为000b。

15.2.3 USB 2.0 AFE 上行控制寄存器 (USB2_AFE_CTRL)

偏移量: 0C8h 大小: 32 位

BIT	说明	类型	默认值
31:30	保留	RO	-
29	HS 端接控制 (USB2_HS_TERM_EN) 置为有效时, 使能在 DP 和 DM 上端接 45 kΩ 电阻。	R/W	0b
28	AFE 高速静噪 (USB2_HS_SQUELCH_B) 指示 HS 过采样数据何时有效。低电平有效。 0: 数据有效 1: 数据无效	RO	0b
27	AFE 高速断开连接 (USB2_HS_DISC) 指示在 HS 模式下线路断开连接的时间。该信号应仅在 HS EOP 期间的第 32 个位时间上被选通。 0: 正常状态 1: 断开连接状态	RO	0b
26:24	静噪调节 (USB2_SQU_TUNE) 000: 标称 100 mV 跳变点 001: 减小 12.5 mV 010: 减小 25 mV 011: 减小 37.5 mV 100: 减小 50 mV 101: 减小 62.5 mV 110: 增大 25 mV 111: 增大 12.5 mV 注: 该字段受复位保护 (RST_PROTECT) 保护。	R/W	注 15-64
23:0	保留	RO	-

注 15-64 该字段的默认值由 EEPROM (如果存在) 中的配置标志 0 的静噪阈值 (CFG0_SQU_THR) 字段的值确定。如果不存在 EEPROM, 则使用 OTP 中编程的值。如果未对 OTP 进行配置, 则 3'b000 为默认值。USB 复位或精简复位 (LRST) 将使该字段恢复为最后一次从 EEPROM 或 OTP 加载的映像值, 如果 EEPROM 和 OTP 均不存在, 则将该字段的值设置为 000b。

15.3 以太网PHY控制和状态寄存器

以太网PHY寄存器不是存储器映射寄存器。这些寄存器由以太网MAC通过MII访问寄存器（MII_ACCESS）和MII数据寄存器（MII_DATA）间接访问。以太网PHY提供对以下主要类别寄存器的访问：

- 以太网PHY主页寄存器
- 以太网PHY扩展页1寄存器
- 以太网PHY扩展页2寄存器

注： 通过以太网PHY扩展页访问寄存器控制对PHY寄存器页的访问。当使能扩展页1或2寄存器访问时，对寄存器16至30的读和写操作影响相应页的扩展寄存器，而非IEEE指定寄存器空间中的主页寄存器。寄存器0至15不受扩展页寄存器访问的状态影响。将0000h写入以太网PHY扩展页访问寄存器可恢复主页寄存器访问。

注： 所有未列出的寄存器索引值均不受支持，不应对其进行寻址。

表15-8： 以太网PHY主页寄存器

索引 (十进制)	寄存器名称
0	以太网PHY模式控制寄存器
1	以太网PHY模式状态寄存器
2	以太网PHY器件标识符1寄存器
3	以太网PHY器件标识符2寄存器
4	以太网PHY器件自动协商通告寄存器
5	以太网PHY自动协商链路伙伴功能寄存器
6	以太网PHY自动协商扩展寄存器
7	以太网PHY自动协商下一页TX寄存器
8	以太网PHY自动协商链路伙伴下一页RX寄存器
9	以太网PHY 1000BASE-T控制寄存器
10	以太网PHY 1000BASE-T状态寄存器
11-12	保留
13	以太网PHY MMD访问控制寄存器
14	以太网PHY MMD访问地址/数据寄存器
15	以太网PHY 1000BASE-T状态扩展1寄存器
16	以太网PHY 100BASE-TX状态扩展寄存器
17	以太网PHY 1000BASE-T状态扩展2寄存器
18	以太网PHY旁路控制寄存器
19	100BASE-TX/1000BASE-T接收错误计数器寄存器

表15-8: 以太网PHY主页寄存器（续）

索引 (十进制)	寄存器名称
20	100BASE-TX/1000BASE-T 假载波错误计数器寄存器
21	10BASE-T/100BASE-TX/1000BASE-T 链路断开连接计数器寄存器
22	以太网PHY扩展10BASE-T 控制和状态寄存器
23	以太网PHY扩展PHY控制1 寄存器
24	以太网PHY扩展PHY控制2 寄存器
25	以太网PHY中断屏蔽寄存器
26	以太网PHY中断状态寄存器
27	保留
28	以太网PHY辅助控制和状态寄存器
29	以太网PHY LED 模式选择寄存器
30	以太网PHY LED 行为寄存器
31	以太网PHY扩展页访问寄存器

15.3.1 以太网PHY主页寄存器

本节给出了以太网PHY主页寄存器的详细说明。

注： 以太网PHY主页寄存器0至15可在以下页进行访问：页0、1和2。另外，各个寄存器说明中还列有可供访问特定寄存器的页。通过[以太网PHY扩展页访问寄存器](#)控制对PHY寄存器页的访问。

15.3.1.1 以太网PHY模式控制寄存器

索引（十进制）： 0 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	PHY 软件复位（RESET） 1 = PHY 软件复位。该位自清零。	R/W SC	0b
14	数字环回 0 = 正常工作模式 1 = 数字环回模式	R/W	0b
13	速度选择[0] 与 速度选择[1] 搭配使用，按照下列内容设置速度： [速度选择 1][速度选择 0] 00 = 10 Mbps 01 = 100 Mbps 10 = 1000 Mbps 11 = 保留 注： 如果该寄存器的 自动协商使能 位为1，则忽略。	R/W	0b
12	自动协商使能 0 = 禁止自动协商过程 1 = 使能自动协商过程（改写该寄存器的 速度选择[0] 、 速度选择[1] 和 双工模式 位）	R/W	1b
11	掉电 0 = 正常工作模式 1 = 常规掉电模式 注： 在将掉电位置1之前，必须将自动协商使能位清零。	R/W	0b
10	保留	RO	-
9	重新启动自动协商 0 = 正常工作模式 1 = 重新启动自动协商过程 注： 该位自清零。	R/W SC	0b
8	双工模式 0 = 半双工 1 = 全双工 注： 如果该寄存器的 自动协商使能 位为1，则忽略。	R/W	0b
7	保留	RO	-
6	速度选择[1] 有关详细信息，请参见 速度选择[0] 的说明。	RO	1b
5:0	保留	RO	-

LAN7800

15.3.1.2 以太网PHY模式状态寄存器

索引（十进制）： 1 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	100BASE-T4 0 = 不支持 T4 1 = 支持 T4	RO	0b
14	100BASE-TX 全双工 0 = 不支持 TX 全双工 1 = 支持 TX 全双工	RO	1b
13	100BASE-TX 半双工 0 = 不支持 TX 半双工 1 = 支持 TX 半双工	RO	1b
12	10BASE-T 全双工 0 = 不支持 10 Mbps 全双工 1 = 支持 10 Mbps 全双工	RO	1b
11	10BASE-T 半双工 0 = 不支持 10 Mbps 半双工 1 = 支持 10 Mbps 半双工	RO	1b
10	100BASE-T2 全双工 0 = PHY 不支持全双工 100BASE-T2 1 = PHY 支持全双工 100BASE-T2	RO	0b
9	100BASE-T2 半双工 0 = PHY 不支持半双工 100BASE-T2 1 = PHY 支持半双工 100BASE-T2	RO	0b
8	扩展状态 0 = 寄存器 15 中没有扩展状态信息 1 = 寄存器 15 中有扩展状态信息	RO	1b
7:6	保留	RO	-
5	自动协商完成 0 = 自动协商过程未完成 1 = 自动协商过程已完成	RO	0b
4	远程故障 0 = 无任何远程故障 1 = 已检测到远程故障状态	RO	0b
3	自动协商功能 0 = 不支持自动协商功能 1 = 支持自动协商功能	RO	1b
2	链路状态 0 = 链路处于断开状态 1 = 链路处于接通状态	RO/LL	0b
1	Jabber 检测 0 = 未检测到 10BASE-T Jabber 状态 1 = 已检测到 10BASE-T Jabber 状态	RO	0b
0	扩展功能 0 = 不支持扩展功能寄存器 1 = 支持扩展功能寄存器	RO	1b

15.3.1.3 以太网PHY器件标识符1寄存器

索引（十进制）： 2 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15:0	PHY ID编号 相应地分配到组织惟一标识符（Organizationally Unique Identifier, OUI）的第3至18位。	RO	0007h

15.3.1.4 以太网PHY器件标识符2寄存器

索引（十进制）： 3 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15:10	PHY ID编号 分配到OUI的第19至24位。	RO	110000b
9:4	型号 制造商的六位型号。	R/W	010011b
3:0	版本号 制造商的四位版本号。	R/W	注 15-65

注 15-65 该字段的默认值因芯片版本号而异。

15.3.1.5 以太网PHY器件自动协商通告寄存器

索引（十进制）： 4 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	下一页 0 = 不支持下一页 1 = 支持下一页 注：	R/W	0b
14	保留	RO	-
13	远程故障 0 = 无任何远程故障 1 = 已检测到远程故障	R/W	0b
12	保留	RO	-
11	非对称暂停 0 = 未通告非对称暂停方向 1 = 已通告非对称暂停方向	R/W	0b
10	暂停工作 0 = 未通告暂停工作 1 = 已通告暂停工作	R/W	0b
9	保留	RO	-
8	100BASE-TX全双工 0 = 不支持TX全双工 1 = 支持TX全双工	R/W	1b
7	100BASE-TX 0 = 不支持TX 1 = 支持TX	R/W	1b
6	10BASE-T全双工 0 = 不支持10 Mbps全双工 1 = 支持10 Mbps全双工	R/W	1b
5	10BASE-T 0 = 不支持10 Mbps 1 = 支持10 Mbps	R/W	1b
4:0	选择器字段 00001 = IEEE 802.3	R/W	00001b

15.3.1.6 以太网PHY自动协商链路伙伴功能寄存器

索引（十进制）： 5 大小： 16位
 页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	链路伙伴下一页 0 = 不支持下一页 1 = 支持下一页	RO	0b
14	链路伙伴应答 0 = 尚未接收到链路代码字 1 = 已从链路伙伴接收到链路代码字	RO	0b
13	链路伙伴远程故障 0 = 无任何远程故障 1 = 已检测到远程故障	RO	0b
12	保留	RO	-
11	链路伙伴非对称暂停 0 = 未通告非对称暂停方向 1 = 已通告非对称暂停方向	R/W	0b
10	链路伙伴暂停工作 0 = 未通告对称暂停工作 1 = 已通告对称暂停工作	RO	0b
9	链路伙伴 100BASE-T4 0 = 不支持T4 1 = 支持T4 注： 该PHY不支持T4功能。	RO	0b
8	链路伙伴 100BASE-TX 全双工 0 = 不支持TX全双工 1 = 支持TX全双工	RO	0b
7	链路伙伴 100BASE-TX 半双工 0 = 不支持TX半双工 1 = 支持TX半双工	RO	0b
6	链路伙伴 10BASE-T 全双工 0 = 不支持10 Mbps全双工 1 = 支持10 Mbps全双工	RO	0b
5	链路伙伴 10BASE-T 半双工 0 = 不支持10 Mbps半双工 1 = 支持10 Mbps半双工	RO	0b
4:0	链路伙伴选择器字段 00001 = IEEE 802.3	RO	00000b

15.3.1.7 以太网PHY自动协商扩展寄存器

索引（十进制）：
页：

6
0、1和2

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15:5	保留	RO	-
4	并行检测故障 0 = 并行检测逻辑未检测到故障 1 = 并行检测逻辑已检测到故障	RO/LH	0b
3	链路伙伴下一页功能 0 = 链路伙伴不支持下一页功能 1 = 链路伙伴支持下一页功能	RO	0b
2	下一页功能 0 = 本地设备不支持下一页功能 1 = 本地设备支持下一页功能	RO	1b
1	已接收页 0 = 尚未接收到新页 1 = 已接收到新页	RO/LH	0b
0	链路伙伴自动协商功能 0 = 链路伙伴不支持自动协商功能 1 = 链路伙伴支持自动协商功能	RO	0b

15.3.1.8 以太网PHY自动协商下一页TX寄存器

索引（十进制）： 7 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	软件下一页 0 = 最后一页 1 = 后面有更多页	R/W	0b
14	保留	RO	-
13	软件消息页 0 = 无格式页 1 = 消息页	R/W	1b
12	应答 0 = 设备不能对消息做出应答 1 = 设备将对消息做出应答	R/W	0b
11	翻转 0 = 上一次发送的LCW = 1 1 = 上一次发送的LCW = 0	RO	0b
10:0	消息代码 消息/无格式代码字段	RW	000 0000 0001b

15.3.1.9 以太网PHY自动协商链路伙伴下一页RX寄存器

索引（十进制）： 8 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	链路伙伴软件下一页 0 = 最后一页 1 = 后面有更多页	RO	0b
14	链路伙伴应答 0 = 尚未从链路伙伴接收到链路代码字 1 = 已从链路伙伴接收到链路代码字	RO	0b
13	链路伙伴软件消息页 0 = 无格式页 1 = 消息页	RO	0b
12	链路伙伴应答 0 = 设备不能对消息做出应答 1 = 设备将对消息做出应答	RO	0b
11	链路伙伴翻转 0 = 上一次发送的LCW = 1 1 = 上一次发送的LCW = 0	RO	0b
10:0	链路伙伴消息代码 消息/无格式代码字段	RO	000 0000 0000b

15.3.1.10 以太网PHY 1000BASE-T控制寄存器

索引（十进制）： 9 大小： 16位
页： 0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15:13	测试模式 IEEE 802.3 条款40.6.1.1.2发送器测试模式。 000 = 正常模式 001 = 测试模式1 —— 发送波形测试 010 = 测试模式2 —— 主模式下发送抖动测试 011 = 测试模式3 —— 从模式下发送抖动测试 100 = 测试模式4 —— 发送器失真测试 101 = 保留 110 = 保留 111 = 保留	R/W	000b
12	主/从手动配置使能 0 = 禁止MASTER-SLAVE手动配置值 1 = 使能MASTER-SLAVE手动配置值	R/W	0b
11	主/从手动配置值 仅当该寄存器的 主/从手动配置使能 位为1时才有效。 0 = 将PHY配置为从模式 1 = 将PHY配置为主模式	R/W	0b
10	端口类型 0 = 单端口器件 1 = 多端口器件	R/W	0b
9	1000BASE-T全双工 0 = 通告PHY不支持1000BASE-T全双工 1 = 通告PHY支持1000BASE-T全双工	R/W	1b
8	1000BASE-T半双工 0 = 通告PHY不支持1000BASE-T半双工 1 = 通告PHY支持1000BASE-T半双工	R/W	1b
7:0	保留	RO	-

15.3.1.11 以太网PHY 1000BASE-T状态寄存器

索引（十进制）：

10

大小：

16位

页：

0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	主/从配置故障 0 = 未检测到MASTER-SLAVE配置故障 1 = 已检测到MASTER-SLAVE配置故障	RO/LH	0b
14	主/从配置解析 0 = 本地PHY配置解析为从模式 1 = 本地PHY配置解析为主模式	RO	0b
13	本地1000BASE-T接收器状态 0 = 本地接收器异常 1 = 本地接收器正常	RO	0b
12	远程（链路伙伴）接收器状态 0 = 远程接收器异常 1 = 远程接收器正常	RO	0b
11	链路伙伴通告1000BASE-T全双工支持 0 = 链路伙伴不支持1000BASE-T全双工 1 = 链路伙伴支持1000BASE-T全双工	RO	0b
10	链路伙伴通告1000BASE-T半双工支持 0 = 链路伙伴不支持1000BASE-T半双工 1 = 链路伙伴支持1000BASE-T半双工	RO	0b
9:8	保留	RO	-
7:0	1000BASE-T空闲错误计数 当接收器正在接收空闲信号时检测到的错误的累积计数。	RO/SC	00h

15.3.1.12 以太网PHY MMD访问控制寄存器

索引（十进制）：

13

大小：

16位

页：

0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15:14	MMD访问功能 00 = 地址 01 = 数据，无后递增 10 = 数据，读写操作后递增 11 = 数据，仅写操作后递增	R/W	00b
13:5	保留	RO	-
4:0	MMD访问器件地址	R/W	00000b

注：在写操作中不支持自动递增地址。

注：有关可用MMD寄存器的详细信息，请参见第15.4节“MDIO可管理设备（MMD）控制和状态寄存器”（第271页）。

15.3.1.13 以太网PHY MMD访问地址/数据寄存器

索引（十进制）：

14

大小：

16位

页：

0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15:0	MMD地址/数据 如果MMD访问器件地址为00b，则该字段为MMD地址。否则，该字段为MMD数据。	R/W	0000h

注：有关可用MMD寄存器的详细信息，请参见第15.4节“MDIO可管理设备（MMD）控制和状态寄存器”（第271页）。

15.3.1.14 以太网PHY 1000BASE-T状态扩展1 寄存器

索引（十进制）：

15

大小：

16位

页：

0、1和2

BIT	说明	类型	默认值
15	1000BASE-X全双工 0 = PHY不支持全双工 1000BASE-X 1 = PHY支持全双工 1000BASE-X	RO	0b
14	1000BASE-X半双工 0 = PHY不支持半双工 1000BASE-X 1 = PHY支持半双工 1000BASE-X	RO	0b
13	1000BASE-T全双工 0 = PHY不支持全双工 1000BASE-T 1 = PHY支持全双工 1000BASE-T	RO	1b
12	1000BASE-T半双工 0 = PHY不支持半双工 1000BASE-T 1 = PHY支持半双工 1000BASE-T	RO	1b
11:0	保留	RO	-

15.3.1.15 以太网PHY 100BASE-TX 状态扩展寄存器

索引（十进制）：

16

0

大小：

16 位

BIT	说明	类型	默认值
15	100BASE-TX 解扰器锁定	RO	0b
14	100BASE-TX 解扰器锁定错误检测	RO/SC	0b
13	100BASE-TX 链路断开连接状态	RO/SC	0b
12	100BASE-TX 当前链路状态	RO	0b
11	100BASE-TX 接收错误检测	RO/SC	0b
10	100BASE-TX 发送错误检测	RO/SC	0b
9	100BASE-TX 流起始分隔符错误检测	RO/SC	0b
8	100BASE-TX 流结束分隔符错误检测	RO/SC	0b
7:0	保留	RO	-

15.3.1.16 以太网PHY 1000BASE-T状态扩展2寄存器

索引（十进制）：

17

0

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	1000BASE-T解扰器锁定	RO	0b
14	1000BASE-T解扰器锁定错误检测	RO/SC	0b
13	1000BASE-T链路断开连接状态	RO/SC	0b
12	1000BASE-T当前链路状态	RO	0b
11	1000BASE-T接收错误检测	RO/SC	0b
10	1000BASE-T发送错误检测	RO/SC	0b
9	1000BASE-T流起始分隔符错误检测	RO/SC	0b
8	1000BASE-T流结束分隔符错误检测	RO/SC	0b
7	1000BASE-T载波扩展错误检测	RO/SC	0b
6	不兼容1000BASE-T BCM5400检测	RO	0b
5	MDI交叉错误检测	RO	0b
4:0	保留	RO	-

15.3.1.17 以太网PHY旁路控制寄存器

索引（十进制）：
页：18
0

大小：16位

BIT	说明	类型	默认值
15	禁止发送器输出至介质	R/W	0b
14	旁路4B/5B编码器/解码器	R/W	0b
13	旁路加扰器	R/W	0b
12	旁路解扰器	R/W	0b
11	旁路PCS接收	R/W	0b
10	旁路PCS发送	R/W	0b
9	旁路链路故障禁止定时器	R/W	0b
8	保留	RO	-
7	禁止强制10/100模式下的自动MDI/MDI-X	R/W	1b
6	不兼容BCM5400检测禁止	R/W	0b
5	禁止自动MDI/MDI-X校正	R/W	0b
4	禁止极性翻转校正	R/W	0b
3	忽略通告的功能 0 = 使能忽略并行检测中通告的功能 1 = 禁止忽略通告的功能	R/W	1b
2	脉冲整形滤波器禁止 禁止1000BASE-T发送器的 $(0.75 + 0.25z^{-1})$ 脉冲整形滤波器	R/W	0b
1	自动1000BASE-T下一页交换禁止 禁止自动1000BASE-T下一页交换	R/W	0b
0	保留	RO	-

15.3.1.18 100BASE-TX/1000BASE-T 接收错误计数器寄存器

索引（十进制）： 19
页： 0 大小： 16 位

BIT	说明	类型	默认值
15:8	保留	RO	-
7:0	100BASE-TX/1000BASE-T 接收错误计数器 当相应的链路接通时，这一计数器同时对100BASE-TX和1000BASE-T事件进行计数。计数器在255达到饱和，并在被读取时清零。	RO/SC	00h

15.3.1.19 100BASE-TX/1000BASE-T 假载波错误计数器寄存器

索引（十进制）： 20
页： 0 大小： 16 位

BIT	说明	类型	默认值
15:8	保留	RO	-
7:0	100BASE-TX/1000BASE-T 假载波错误计数器 当相应的链路接通时，这一计数器同时对100BASE-TX和1000BASE-T事件进行计数。计数器在255达到饱和，并在被读取时清零。	RO/SC	00h

15.3.1.20 10BASE-T/100BASE-TX/1000BASE-T 链路断开连接计数器寄存器

索引（十进制）： 21
页： 0 大小： 16 位

BIT	说明	类型	默认值
15:8	保留	RO	-
7:0	10BASE-T/100BASE-TX/1000BASE-T 链路断开连接计数器 该计数器对所有铜PHY链路断开事件进行计数。计数器在255达到饱和，并在被读取时清零。	RO/SC	00h

15.3.1.21 以太网PHY扩展10BASE-T控制和状态寄存器

索引（十进制）： 22
页： 0 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15	禁止10BASE-T链路完整性状态机	R/W	0b
14	禁止10BASE-T Jabber检测	R/W	0b
13	禁止10BASE-T Echo模式	R/W	1b
12	禁止10BASE-T信号质量错误测试	R/W	1b
11:10	10BASE-T 静音阈值控制 00 = 标称静音阈值 (300 mV) 01 = 低静音阈值 (197 mV) 10 = 高静音阈值 (450 mV) 11 = 保留	R/W	00b
9	粘性复位使能	R/W	1b
8	EOF 错误检测	RO/SC	0b
7	10BASE-T 断开连接	RO/SC	0b
6	10BASE-T 链路状态	RO	0b
5:3	保留	RO	-
2:1	载波检测控制 00 = CRS 等于接收或 (发送 & ~FDX) 01 = CRS 等于 (接收或发送) & ~FDX 10 = CRS 等于接收 11 = CRS 等于接收 & ~FDX 其中，在全双工模式下，FDX = 1。	R/W	00b
0	保留	RO	-

15.3.1.22 以太网PHY扩展PHY控制1寄存器

索引（十进制）： 23
页： 0 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15:4	保留	RO	-
3	远端环回使能	R/W	0b
2:0	保留	RO	-

15.3.1.23 以太网PHY扩展PHY控制2寄存器

索引（十进制）： 24
页： 0 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15:13	100BASE-TX边沿速率控制 011 = +3边沿速率（最慢） 010 = +2边沿速率 001 = +1默认边沿速率 000 = 默认边沿速率 111 = -1边沿速率 110 = -2边沿速率 101 = -3边沿速率 100 = -4边沿速率（最快）	R/W	000b
12:6	保留	RO	-
5:4	巨型数据包FIFO配置 00 = 正常IEEE 1518字节数据包长度 01 = 9000字节巨型数据包长度 10 = 12000字节巨型数据包长度 11 = 保留	R/W	00b
3:1	保留	RO	-
0	电缆环回模式使能	R/W	0b

15.3.1.24 以太网PHY中断屏蔽寄存器

索引（十进制）：

25

页：

0

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	中断允许	R/W	0b
14	速度状态变化中断屏蔽	R/W	0b
13	链路状态变化中断屏蔽	R/W	0b
12	全双工状态变化中断屏蔽	R/W	0b
11	自动协商错误中断屏蔽	R/W	0b
10	自动协商完成中断屏蔽	R/W	0b
9	在线供电设备（PoE）检测中断屏蔽	R/W	0b
8	符号错误中断屏蔽	R/W	0b
7	快速链路故障中断屏蔽	R/W	0b
6	保留	RO	-
5	扩展中断屏蔽	R/W	0b
4	LAN唤醒（WoL）中断屏蔽	R/W	0b
3	假载波中断屏蔽	R/W	0b
2	链路速度降档检测中断屏蔽	R/W	0b
1	主/从解析错误中断屏蔽	R/W	0b
0	RX_ER中断屏蔽	R/W	0b

注：

如果以太网PHY中断屏蔽寄存器中的相应中断屏蔽位清零，则以太网PHY中断状态寄存器中没有任何状态位置1。当某个中断屏蔽位被清零时，实际对应的中断条件在内部可能仍旧处于置1状态（即“待处理”），但不会反映在相应的以太网PHY中断状态寄存器位中。在后一种情况下，当在以太网PHY中断屏蔽寄存器中将相应位置1时，任何待处理的内部中断条件都将反映在相应的以太网PHY中断状态寄存器位中。实际中断条件将在读取以太网PHY中断状态寄存器时清零，但前提是在读取以太网PHY中断状态寄存器时相应的中断屏蔽位置1。因此，建议按照下列顺序来允许中断：
1. 通过写入以太网PHY中断屏蔽寄存器将相应的位置1以允许所需的中断，但不要将中断允许置1。这可以防止任何待处理的中断反映在以太网PHY中断状态寄存器的中断状态位上，否则中断引脚将不会置为有效。
2. 读取以太网PHY中断状态寄存器以清除已使能中断源的任何待处理中断。如果需要，可根据要求处理这些操作。
3. 写入以太网PHY中断屏蔽寄存器以允许所需的中断（将各个位置1），同时将中断允许位置1。现在即可接收所有需要的新中断，而且不必担心先前生成的中断会被反映出来。

15.3.1.25 以太网PHY中断状态寄存器

索引（十进制）：

26

0

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	中断状态	R/W	0b
14	速度状态变化中断状态	R/W	0b
13	链路状态变化中断状态	R/W	0b
12	全双工状态变化中断状态	R/W	0b
11	自动协商错误中断状态	R/W	0b
10	自动协商完成中断状态	R/W	0b
9	在线供电设备（PoE）检测中断状态	R/W	0b
8	符号错误中断状态	R/W	0b
7	快速链路故障中断状态	R/W	0b
6	保留	RO	-
5	扩展中断状态	R/W	0b
4	LAN唤醒（WoL）中断状态	R/W	0b
3	假载波中断状态	R/W	0b
2	链路速度降档中断状态	R/W	0b
1	主/从解析错误中断状态	R/W	0b
0	RX_ER中断状态	R/W	0b

注：

如果以太网PHY中断屏蔽寄存器中的相应中断屏蔽位清零，则以太网PHY中断状态寄存器中没有任何状态位置1。当某个中断屏蔽位被清零时，实际对应的中断条件在内部可能仍旧处于置1状态（即“待处理”），但不会反映在相应的以太网PHY中断状态寄存器位中。在后一种情况下，当在以太网PHY中断屏蔽寄存器中将相应位置1时，任何待处理的内部中断条件都将反映在相应的以太网PHY中断状态寄存器位中。实际中断条件将在读取以太网PHY中断状态寄存器时清零，但前提是在读取以太网PHY中断状态寄存器时相应的中断屏蔽位置1。因此，建议按照下列顺序来允许中断：
1. 通过写入以太网PHY中断屏蔽寄存器将相应的位置1以允许所需的 interrupt，但不要将中断允许置1。这可以防止任何待处理的 interrupt 反映在以太网PHY中断状态寄存器的中断状态位上，否则中断引脚将不会置为有效。
2. 读取以太网PHY中断状态寄存器以清除已使能中断源的任何待处理 interrupt。如果需要，可根据要求处理这些操作。
3. 写入以太网PHY中断屏蔽寄存器以允许所需的 interrupt（将各个位置1），同时将中断允许位置1。现在即可接收所有需要的新 interrupt，而且不必担心先前生成的 interrupt 会被反映出来。

15.3.1.26 以太网PHY辅助控制和状态寄存器

索引（十进制）：

28

页：

0

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	中断自动协商完成	RO	0b
14	自动协商禁止	RO	0b
13	MDI/MDI-X交叉指示	RO	0b
12	CD对交换指示	RO	0b
11:8	A（11）、B（10）、C（9）和D（8）电缆对极性翻转指示	RO	0000b
7	链路状态超时控制[1] 与链路状态超时控制[0]搭配使用，按照下列内容设置链路状态超时： 00 = 1s 01 = 2s 10 = 3s 11 = 4s	R/W	注 15-66
6	增强型PHY使能	R/W	注 15-67
5	双工状态 0 = 半双工 1 = 全双工	RO	0b
4:3	链路速度状态 00 = 10BASE-T 01 = 100BASE-TX 10 = 1000BASE-T 11 = 保留	RO	-
2	链路状态超时控制[0] 有关详细信息，请参见链路状态超时控制[1]的说明。	R/W	注 15-66
1:0	保留	RO	-

- 注 15-66 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的配置标志0的链路超时控制（LINK_TIME_OUT_CTRL）字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0b。
- 注 15-67 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的配置标志0的增强型PHY使能（ACT_PHY_EN）字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则0b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为0b。

15.3.1.27 以太网PHY LED模式选择寄存器

索引（十进制）：

29

大小：

16位

页：

0

BIT	说明	类型	默认值
15:12	LED3配置 该字段配置 LED3 引脚功能。相关定义，请参见表15-9。	R/W	1000b
11:8	LED2配置 该字段配置 LED2 引脚功能。相关定义，请参见表15-9。	R/W	0000b
7:4	LED1配置 该字段配置 LED1 引脚功能。相关定义，请参见表15-9。	R/W	0010b
3:0	LED0配置 该字段配置 LED0 引脚功能。相关定义，请参见表15-9。	R/W	0001b

表15-9 详细说明了不同的LED配置功能。有关更多信息，请参见第9.3节“LED接口”（第101页）。

表15-9: LEDX引脚功能配置

LED配置	说明
0000	链路/活动（LED2的默认配置）
0001	链路1000/活动（LED0的默认配置）
0010	链路100/活动（LED1的默认配置）
0011	链路10/活动
0100	链路100/1000/活动
0101	链路10/1000/活动
0110	链路10/100/活动
0111	保留
1000	双工/冲突（LED3的默认配置）
1001	冲突
1010	活动
1011	保留
1100	自动协商故障
1101	保留
1110	强制LED熄灭（复位/昏迷后抑制LED闪烁）
1111	强制LED点亮（复位/昏迷后抑制LED闪烁）
其他	保留

15.3.1.28 以太网PHY LED行为寄存器

索引（十进制）：

30

0

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	保留	RO	-
14	LED 活动输出选择	R/W	0b
13	保留	RO	-
12	LED 脉冲使能	R/W	0b
11:10	LED 闪烁/脉冲宽度延长速率 00 = 2.5 Hz 闪烁速率/400 ms 脉冲宽度延长 01 = 5 Hz 闪烁速率/200 ms 脉冲宽度延长 10 = 10 Hz 闪烁速率/100 ms 脉冲宽度延长 11 = 20 Hz 闪烁速率/50 ms 脉冲宽度延长	R/W	01b
9	保留	RO	-
8:5	LED 脉冲宽度延长使能 配置LED3（bit 8）、LED2（bit 7）、LED1（bit 6）和LED0（bit 5），置1时脉冲宽度延长，清零时闪烁。	R/W	0000b
4	保留	RO	-
3:0	LED 组合禁止 配置LED3（bit 3）、LED2（bit 2）、LED1（bit 1）和LED0（bit 0），清零时提供链路/活动和双工/冲突组合，置1时禁止组合且只提供链路和双工。	R/W	0000b

15.3.1.29 以太网PHY扩展页访问寄存器

索引（十进制）：

31

0、1和2

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15:0	以太网PHY寄存器页选择 该字段选择要访问的以太网PHY寄存器页： 0000h = 以太网PHY主页寄存器（0-30） 0001h = 以太网PHY扩展页1寄存器（16-30） 0002h = 以太网PHY扩展页2寄存器（16-30） 注： 所有其他配置均保留。	R/W	0000h

15.3.2 以太网PHY扩展页1寄存器

本节给出了以太网PHY扩展页1寄存器的详细说明。要访问扩展页1寄存器（16E1至30E1），需将0001h写入以太网PHY扩展页访问寄存器以使能扩展寄存器页1访问。当使能扩展页1寄存器访问时，对寄存器16至30的读和写操作影响相应页的扩展寄存器，而非IEEE指定寄存器空间中的主页寄存器。寄存器0至15不受扩展页寄存器访问的状态影响。

注： 将0000h写入以太网PHY扩展页访问寄存器可恢复主页寄存器访问。

表15-10： 以太网PHY扩展页1寄存器

索引 (十进制)	寄存器名称
0-15	请参见以太网PHY主页寄存器
16E1-17E1	保留
18E1	以太网PHY页1接收正常计数器寄存器
19E1	以太网PHY页1 LED和交叉控制寄存器
20E1	以太网PHY页1扩展PHY控制3寄存器
21E1-22E1	保留
23E1	以太网PHY页1扩展PHY控制4寄存器
24E1	以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器
25E1	以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器
26E1	以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器
27E1-28E1	保留
29E1	以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器
30E1	以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制2寄存器
31E1	以太网PHY扩展页访问寄存器（与主页相同）

注： 在表15-10中，扩展页1寄存器通过在索引编号后面追加“E1”来表示。

15.3.2.1 以太网PHY页1接收正常计数器寄存器

索引（十进制）： 18 大小： 16位
页： 1

BIT	说明	类型	默认值
15	数据包计数器有效 该位指示自上次读取后至少已接收一个CRC良好的数据包。该位在读取后清零。	RO/SC	0b
14	保留	RO	-
13:0	数据包计数器 该字段指示自从上次读取后接收的CRC良好的数据包数量。该位在读取后清零。	RO/SC	0000h

15.3.2.2 以太网PHY页1 LED和交叉控制寄存器

索引（十进制）： 19 大小： 16位
页： 1

BIT	说明	类型	默认值
15:5	保留	RO	-
4	快速链路故障使能 0 = 禁止 1 = 使能	R/W	0b
3:2	MDI/MDI-X强制使能 00 = 正常 HP Auto-MDIX 工作 01 = 保留 10 = 强制铜介质为MDI 11 = 强制铜介质为MDI-X	R/W	00b
1:0	保留 注： 为了确保正常工作，在写操作期间必须将从该字段读取的值写回。	R/W	-

15.3.2.3 以太网PHY页1扩展PHY控制3寄存器

索引（十进制）：

20

页：

1

大小：

16位

BIT	说明	类型	默认值
15	保留	RO	-
14:13	增强型PHY休眠定时器 设置相邻两次唤醒事件的间隔时间 00 = 1s 01 = 2s 10 = 3s 11 = 4s	R/W	注 15-68
12:11	增强型PHY唤醒定时器 设置唤醒尝试（发送链路脉冲）的持续时间 00 = 160 ms 01 = 400 ms 10 = 800 ms 11 = 2s	R/W	注 15-69
10:6	保留	RO	-
5	使能10BASE-T无前导 置1时，如果数据被提供给接收器，即使其前面没有前导码，10BASE-T也会将内部接收数据有效信号置为有效。	R/W	0b
4	使能电缆损坏自动降档 置1时，将在因电缆对C和D出现问题而无法建立1000BASE-T链路的情况下使能电缆损坏自动降档	R/W	0b
3:2	链接速度自动降档控制 00 = 在尝试1000BASE-T自动协商失败2次后降档 01 = 在尝试1000BASE-T自动协商失败3次后降档 10 = 在尝试1000BASE-T自动协商失败4次后降档 11 = 在尝试1000BASE-T自动协商失败5次后降档	R/W	01b
1	应用降档 置1时，表示需要降档或已降档。	RO	0b
0	链路质量 置1时，表示链路质量良好。（10BASE-T链路接通时始终为1）	RO	0b

- 注 15-68** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的[配置标志0](#)的[增强型PHY休眠定时器（PHY_SLEEP_TIMER）](#)字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则01b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为01b。
- 注 15-69** 该字段的默认值由EEPROM（如果存在）中的[配置标志0](#)的[增强型PHY唤醒定时器（PHY_WAKE_TIMER）](#)字段的值确定。如果不存在EEPROM，则使用OTP中编程的值。如果未对OTP进行配置，则00b为默认值。USB复位或精简复位（LRST）将使该字段恢复为最后一次从EEPROM或OTP加载的映像值，如果EEPROM和OTP均不存在，则将该字段的值设置为00b。

15.3.2.4 以太网PHY页1扩展PHY控制4寄存器

索引（十进制）： 23
页： 1 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15:11	PHY 地址	RO	00000b
10	使能在线供电设备检测	R/W	0b
9:8	在线供电设备检测状态	RO	00b
7:0	接收数据包CRC 错误计数器	RO/SC	00h

15.3.2.5 以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器

索引（十进制）： 24
页： 1 大小： 16位

该寄存器与以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器和以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器搭配使用，控制器件的电缆诊断功能。更多信息，请参见第9.1.8节“电缆诊断”。

BIT	说明	类型	默认值
15	电缆诊断触发 0 = 电缆诊断未触发或已完成。 1 = 触发电缆诊断算法，并在其完成时清零。	R/W/SC	0b
14	电缆诊断结果有效标志 0 = 电缆诊断结果无效。 1 = 该寄存器、以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器和以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器中的结果有效。	RO	0b
13:8	电缆对A（1和2）距离 电缆对A（1和2）出现异常的临界环路长度或距离。	RO	000000b
7:6	保留	RO	-
5:0	电缆对B（3和6）距离 电缆对B（3和6）出现异常的临界环路长度或距离。	RO	000000b

注： 该6位长字段的分辨率为3米。

15.3.2.6 以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器

索引（十进制）：

25

大小：

16位

页：

1

该寄存器与以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器和以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器搭配使用，控制器件的电缆诊断功能。更多信息，请参见第9.1.8节“电缆诊断”。

BIT	说明	类型	默认值
15:14	保留	RO	-
13:8	电缆对C（4和5）距离 电缆对C（4和5）出现异常的临界环路长度或距离。	RO	000000b
7:6	保留	RO	-
5:0	电缆对D（7和8）距离 电缆对D（7和8）出现异常的临界环路长度或距离。	RO	000000b

注：

该6位长字段的分辨率为3米。

15.3.2.7 以太网PHY页1电缆诊断控制3寄存器

索引（十进制）：

26

大小：

16位

页：

1

该寄存器与以太网PHY页1电缆诊断控制1寄存器和以太网PHY页1电缆诊断控制2寄存器搭配使用，控制器件的电缆诊断功能。该寄存器提供有关所有两个链路伙伴对的端接状态（故障条件）的信息。表15-11详细说明了不同的故障代码。更多信息，请参见第9.1.8节“电缆诊断”。

BIT	说明	类型	默认值
15:12	电缆对A（1和2）端接状态 电缆对A（1和2）的端接故障	RO	0000b
11:8	电缆对B（3和6）端接状态 电缆对B（3和6）的端接故障	RO	0000b
7:4	电缆对C（4和5）端接状态 电缆对C（4和5）的端接故障	RO	0000b
3:0	电缆对D（7和8）端接状态 电缆对D（7和8）的端接故障	RO	0000b

表 15-11： 电缆诊断控制 3 寄存器故障代码

代码	说明
0000	电缆对正确端接
0001	电缆对开路
0010	电缆对短路
0100	端接异常
1000	交叉电缆对短路到电缆对 A
1001	交叉电缆对短路到电缆对 B
1010	交叉电缆对短路到电缆对 C
1011	交叉电缆对短路到电缆对 D
1100	交叉电缆对与电缆对 A 耦合异常
1101	交叉电缆对与电缆对 B 耦合异常
1110	交叉电缆对与电缆对 C 耦合异常
1111	交叉电缆对与电缆对 D 耦合异常

15.3.2.8 以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制1寄存器

索引（十进制）： 29
页： 1 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15	EPG使能	R/W	0b
14	EPG运行/停止 0 = 停止 EPG（EPG将在完成 10,000 的整数倍个数据包后停止） 1 = 运行 EPG	R/W	0b
13	传输持续时间 0 = 在 1000BASE-T/100BASE-TX/10BASE-T 模式下发送 30,000,000/3,000,000/ 300,000 个数据包 1 = 连续发送	R/W	0b
12:11	数据包长度 00 = 125 字节 01 = 64 字节 10 = 1518 字节 11 = 10,000 字节巨型数据包	R/W	00b
10	包间隔 0 = 96 个位时间 1 = 8192 个位时间	R/W	0b
9:6	6 字节目标地址的低半字节 注： 所有高半字节都是 Fh。	R/W	0001b
5:2	6 字节源地址的低半字节 注： 所有高半字节都是 Fh。	R/W	0000b
1	有效负载类型 0 = 固定有效负载模式 1 = 随机生成的有效负载模式	R/W	0b
0	不良 FCS 生成 0 = 生成 CRC 良好的数据包 1 = 生成 CRC 不良的数据包	R/W	0b

15.3.2.9 以太网PHY页1以太网数据包生成器（EPG）控制2寄存器

索引（十进制）： 30
页： 1 大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15:0	EPG数据包有效负载数据模式 16位重复数据模式	R/W	0000h

15.3.3 以太网PHY扩展页2寄存器

本节给出了以太网PHY扩展页2寄存器的详细说明。要访问扩展页2寄存器（16E2至30E2），需将0002h写入以太网PHY扩展页访问寄存器以使能扩展寄存器页2访问。当使能扩展页2寄存器访问时，对寄存器16至30的读和写操作影响相应扩展页寄存器，而不是IEEE指定寄存器空间中的主页寄存器。寄存器0至15不受扩展页寄存器访问的状态影响。

注： 将0000h写入以太网PHY扩展页访问寄存器可恢复主页寄存器访问。

表15-12： 以太网PHY扩展页2寄存器

索引 (十进制)	寄存器名称
0-15	请参见以太网PHY主页寄存器
16E2	以太网PHY页2铜物理介质相关（Physical Medium Dependent，PMD）TX控制寄存器
17E2	以太网PHY页2EEE控制寄存器
18E2-27E2	保留
28E2	以太网PHY页2扩展中断屏蔽寄存器
29E2	以太网PHY页2扩展中断状态寄存器
30E2	保留
31E2	以太网PHY扩展页访问寄存器（与主页相同）

注： 在表15-12中，扩展页2寄存器通过在索引编号后面追加“E2”来表示。

15.3.3.1 以太网PHY页2铜物理介质相关（Physical Medium Dependent，PMD）TX控制寄存器

索引（十进制）：

16

大小：

16位

页：

2

BIT	说明	类型	默认值
15:12	1000BASE-T发送信号幅值微调	R/W	0000b
11:8	100BASE-TX发送信号幅值微调	R/W	0010b
7:4	10BASE-T发送信号幅值微调	R/W	1101b
3:0	10BASE-Te发送信号幅值微调	R/W	1110b

注：该寄存器提供对铜PMD接口发送侧幅值设置的控制。这些位能够对信号幅值进行细微调整，以补偿不同供应商产品间的微小磁性差异。更改这些设置（不再采用默认值）时务必要非常谨慎，因为它们对信号质量有着直接影响。更改这些设置也会影响发送信号的线性度和谐波失真。

15.3.3.2 以太网PHY页2 EEE控制寄存器

索引（十进制）： 17
页： 2

大小： 16位

BIT	说明	类型	默认值
15	使能节能（802.3az）10BASE-Te工作模式	R/W	0b
14	保留	RO	-
13:10	翻转LED极性 翻转LED[3:0]信号的极性。 0 = （默认值）在相应的LEDx引脚上驱动低电平有效信号。 1 = 在相应的LEDx引脚上驱动高电平有效信号。	R/W	0000b
9	保留	RO	-
8	当前链路状态 0 = PHY链路当前处于断开状态 1 = PHY链路当前处于接通状态	RO	0b
7	1000BASE-T EEE使能状态 0 = 自动协商不能建立1000BASE-T EEE链路 1 = 自动协商能够建立1000BASE-T EEE链路	RO	0b
6	100BASE-TX EEE使能状态 0 = 自动协商不能建立100BASE-TX EEE链路 1 = 自动协商能够建立100BASE-TX EEE链路	RO	0b
5	使能1000BASE-T强制模式 置1时，如果以太网PHY模式控制寄存器的速度选择[1]和速度选择[0]位设为10b时，则使能1000BASE-T强制模式，以允许PHY在1000BASE-T模式下接通链路，而无需强制进行主/从配置。	R/W	0b
4	强制发送LPI 0 = 发送正从MAC接收的空闲信号 1 = 当从MAC接收正常空闲信号时，使能在MDI上发送LPI而非正常空闲信号	R/W	0b
3	禁止100BASE-TX发送EEE LPI 置1时，在100BASE-TX模式下，禁止在从MAC接收LPI时在发送路径MDI上发送EEE LPI	R/W	0b
2	禁止100BASE-TX接收EEE LPI 置1时，在100BASE-TX模式下，禁止在从MDI接收LPI时在接收路径MAC接口上发送EEE LPI	R/W	0b
1	禁止1000BASE-T发送EEE LPI 置1时，在1000BASE-T模式下，禁止在从MAC接收LPI时在发送路径MDI上发送EEE LPI	R/W	0b
0	禁止1000BASE-T接收EEE LPI 置1时，在1000BASE-T模式下，禁止在从MDI接收LPI时在接收路径MAC接口上发送EEE LPI	R/W	0b

15.3.3.3 以太网PHY页2扩展中断屏蔽寄存器

索引（十进制）： 28
页： 2 大小： 16 位

BIT	说明	类型	默认值
15:4	保留	RO	-
3	EEE 链路故障中断屏蔽	R/W	0b
2	EEE RX TQ 定时器中断屏蔽	R/W	0b
1	EEE 等待安静/RX TS 定时器中断屏蔽	R/W	0b
0	EEE 唤醒错误中断屏蔽	R/W	0b

15.3.3.4 以太网PHY页2扩展中断状态寄存器

索引（十进制）： 29
页： 2 大小： 16 位

BIT	说明	类型	默认值
15:4	保留	RO	-
3	EEE 链路故障中断状态	R/W SC	0b
2	EEE RX TQ 定时器中断状态	R/W SC	0b
1	EEE 等待安静/RX TS 定时器中断状态	R/W SC	0b
0	EEE 唤醒错误中断状态	R/W SC	0b

15.4 MDIO可管理设备（MMD）控制和状态寄存器

设备MMD 寄存器遵守 *IEEE 802.3-2008 45.2 MDIO 接口寄存器* 规范。MMD 寄存器不是存储器映射寄存器。这些寄存器通过以太网PHY MMD访问控制寄存器和以太网PHY MMD访问地址/数据寄存器间接访问。表 15-13列出了可用的MMD 控制和状态寄存器。

表15-13： MMD控制和状态寄存器映射

MMD设备地址	索引	寄存器名称
3	1	PCS 状态 1（PCS_STATUS_1）
	20	EEE 功能（EEE_CAPABILITY）
	22	EEE 唤醒错误计数器（EEE_Wake_ERROR_COUNTER）
7	60	EEE 通告（EEE_ADVERTISEMENT）
	61	EEE 链路伙伴通告（EEE_LP_ADVERTISEMENT）

15.4.1 PCS 状态 1（PCS_STATUS_1）

器件寄存器地址：3.1（十进制）大小：16 位

3.1（十六进制）

该寄存器为当前活动链路提供PCS 中EEE 操作的状态。

BIT	说明	类型	默认值
15:12	保留	RO	-
11	TX LPI 接收 0: TX PCS 已接收 LPI 1: TX LPI 尚未接收	RO/LH	0b
10	RX LPI 接收 0: RX PCS 已接收 LPI 1: RX LPI 尚未接收	RO/LH	0b
9	TX LPI 指示 0: TX PCS 当前正在接收 LPI 1: TX PCS 当前未在接收	RO	0b
8	RX LPI 指示 0: RX PCS 当前正在接收 LPI 1: RX PCS 当前未在接收	RO	0b
7:3	保留	RO	-
2	PCS 接收链路状态 0: PCS 接收链路接通 1: PCS 接收链路断开	RO	0b
1:0	保留	RO	-

15.4.2 EEE 功能（EEE_CAPABILITY）

器件寄存器地址：3.20（十进制） 大小：16 位
3.14（十六进制）

该寄存器用于指示PCS支持哪种PHY类型的EEE 功能。

BIT	说明	类型	默认值
15:3	保留	RO	-
2	1000BASE-T EEE 0: 不支持 1000BASE-T EEE 1: 支持 1000BASE-T EEE	RO	0b
1	100BASE-TX EEE 0: 不支持 100BASE-TX EEE 1: 支持 100BASE-TX EEE	RO	0b
0	保留	RO	-

15.4.3 EEE 唤醒错误计数器（EEE_WAKE_ERROR_COUNTER）

器件寄存器地址：3.22（十进制） 大小：16 位
3.16（十六进制）

该寄存器供PHY用于对唤醒时间故障进行计数，发生唤醒时间故障时，PHY不能在规定时间内完成其正常的唤醒序列。当EEE唤醒错误计数器被读取或PHY进行硬件或软件复位时，该16位计数器将复位为全零。

BIT	说明	类型	默认值
15:0	唤醒错误计数器	RO	0000h

15.4.4 EEE 通告 (EEE_ADVERTISEMENT)

器件寄存器地址: 7.60 (十进制) 大小: 16 位
7.3C (十六进制)

该寄存器定义 EEE 通告，EEE 通告紧随 EEE 技术消息代码在无格式下一页中进行发送。

BIT	说明	类型	默认值
15:3	保留	RO	-
2	1000BASE-T EEE 通告 0: 不通告 1000BASE-T EEE 功能 1: 通告 1000BASE-T EEE 功能	R/W	0b
1	100BASE-TX EEE 通告 0: 不通告 100BASE-TX EEE 功能 1: 通告 100BASE-TX EEE 功能	R/W	0b
0	保留	RO	-

15.4.5 EEE 链路伙伴通告 (EEE_LP_ADVERTISEMENT)

器件寄存器地址: 7.61 (十进制) 大小: 16 位
7.3D (十六进制)

当自动协商过程完成时，该寄存器反映链路伙伴 EEE 通告寄存器的内容。

BIT	说明	类型	默认值
15:3	保留	RO	-
2	1000BASE-T EEE 链路伙伴通告 0: 链路伙伴未在通告 1000BASE-T EEE 功能 1: 链路伙伴正在通告 1000BASE-T EEE 功能	R/W	0b
1	100BASE-TX EEE 链路伙伴通告 0: 链路伙伴未在通告 100BASE-TX EEE 功能 1: 链路伙伴正在通告 100BASE-TX EEE 功能	R/W	0b
0	保留	RO	-

16.0 工作特性

16.1 绝对最大值*

电源电压 (VDDVARIO、VDD_SW_IN和VDD33_REG_IN) (注 16-1)	-0.5V至+4.6V
+3.3V 模拟电源电压 (VDD33A) (注 16-1)	-0.5V至+4.6V
+2.5V 模拟电源电压 (VDD25A) (注 16-1)	-0.5V至+3.2V
+1.2V 模拟电源电压 (VDD12A) (注 16-1)	-0.5V至+1.5V
数字电源电压 (VDD12CORE) (注 16-1)	-0.5V至+1.5V
输入信号引脚相对于地的正电压	+4.6V
输入信号引脚相对于地的负电压	-0.5V
存储温度	-65°C至+150°C
引脚温度范围	请参见 JEDEC 规范 J-STD-020
HBM ESD 性能	+/-2 kV

注 16-1 通过实验室或系统电源为此器件供电时，务必保证不要超过绝对最大值，否则可能导致器件出现故障。接通或关断交流电源时，某些电源的输出端会出现电压尖峰。此外，交流电源线上的电压瞬变可能会出现在直流输出上。如果存在这种可能性，建议使用钳位电路。

*如果器件的工作条件超过上述绝对最大值，可能对器件造成永久性损坏。上述数值仅是工作条件最大值。器件长时间工作在绝对最大值条件下，其可靠性可能受到影响。我们建议不要使器件工作在超过第 16.2 节“工作条件**”、第 16.5 节“直流规范”或本规范任何其他适用章节中规定的最大值的条件下。

16.2 工作条件**

电源电压 (VDD33_REG_IN) (注 16-1)	+2.97V至+3.63V
电源电压 (VDD_SW_IN) (注 16-1)	+2.97V至+3.63V
电源电压 (VDDVARIO) (注 16-1)	+1.62V至+3.63V
+3.3V 模拟电源电压 (VDD33A) (注 16-1)	+2.97V至+3.63V
+2.5V 模拟电源电压 (VDD25A) (注 16-1)	+2.38V至+2.63V
+1.2V 模拟电源电压 (VDD12A) (注 16-1)	+1.1V至+1.26V
数字电源电压 (VDD12CORE) (注 16-1)	+1.1V至+1.26V
输入信号引脚相对于地的正电压	+3.3V
输入信号引脚相对于地的负电压	-0.3V
静止空气中的工作环境温度 (T _A)	注 16-2

注 16-2 商业级为 0°C 至 +70°C，工业级为 -40°C 至 +85°C。

**只有在本节规定的范围内才能保证器件正常工作。器件完成上电后，VDDVARIO和VDD_SW_IN必须维持其电压，变化范围不超过±10%。如果在器件上电后电压的变化范围超过±10%，则会导致器件工作时出错。

16.3 封装热规范

表 16-1: 封装热参数

参数	符号	°C/W	速度 (米/秒)
结点到环境的热阻	Θ_{JA}	注 16-3	0
结点到外壳顶部的热阻	Θ_{JC}	2.3	0
结点到电路板的热阻	Θ_{JB}	注 16-4	0
结点到外壳底部的热阻	Ψ_{JT}	0.2	0

注 16-3 7x7 mm 48 引脚 SQFN 封装为 28 °C/W, 6x6 mm 48 引脚 SQFN 封装为 30 °C/W。

注 16-4 7x7 mm 48 引脚 SQFN 封装为 15 °C/W, 6x6 mm 48 引脚 SQFN 封装为 16 °C/W。

注: 根据 JESD51 对多层 2S2P PCB 中的各个器件测量或估算热参数。

16.4 电流消耗和功耗

本节详细介绍了在不同工作模式下测得的器件功耗。功耗取决于温度、电源电压和外部拉/灌电流要求。

16.4.1 SUSPEND0

表 16-2: SUSPEND0 电流和功耗

参数	典型值	单位
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN 和 VDD_SW_IN = 3.3V)	60	mA
功耗	199	mW

16.4.2 SUSPEND1

表 16-3: SUSPEND1 电流和功耗

参数	典型值	单位
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN 和 VDD_SW_IN = 3.3V)	60	mA
功耗	199	mW

16.4.3 SUSPEND2

表 16-4: SUSPEND2 电流和功耗

参数	典型值	单位
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN 和 VDD_SW_IN = 3.3V)	2.4	mA
功耗	8	mW

LAN7800

16.4.4 SUSPEND3

表16-5: SUSPEND3电流和功耗

参数	典型值	单位
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	184	mA
功耗	607	mW

16.4.5 工作特性

16.4.5.1 超高速

表16-6: 超高速电流和功耗

参数	典型值	单位
1000BASE-T 全双工 (USB 超高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	256	mA
功耗	845	mW
100BASE-TX 全双工 (USB 超高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	170	mA
功耗	561	mW
10BASE-T 全双工 (USB 超高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	120	mA
功耗	395	mW

16.4.5.2 高速

表16-7: 高速电流和功耗

参数	典型值	单位
1000BASE-T 全双工 (USB 高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	205	mA
功耗	678	mW
100BASE-TX 全双工 (USB 高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	120	mA
功耗	397	mW
10BASE-T 全双工 (USB 高速)		
3.3V 电源电流 (VDDVARIO、VDD33A、VDD33_REG_IN和VDD_SW_IN = 3.3V)	66	mA
功耗	219	mW

16.4.5.3 绝对最大功耗

表16-8: 绝对最大功耗

参数	典型值	单位
绝对最大功耗	976	mW

16.5 直流规范

表16-9: I/O 缓冲器特性

参数	符号	最小值	1.8V (典型值)	2.5V (典型值)	3.3V (典型值)	最大值	单位	注
VIS型输入缓冲器								
低电平输入电压	V_{ILI}	-0.3				$0.39 \cdot V_{DDVARIO}$	V	
高电平输入电压	V_{IHI}	$0.63 \cdot V_{DDVARIO}$				3.6	V	
下降阈值	V_{ILT}	0.67	0.80	1.09	1.42	1.61	V	施密特触发器
上升阈值	V_{IHT}	0.81	0.94	1.22	1.54	1.74	V	施密特触发器
施密特触发器迟滞电压 ($V_{IHT} - V_{ILT}$)	V_{HYS}	100	141	123	127	245	mV	
输入泄漏电流 ($V_{IN} = V_{SS}$ 或 $V_{DDVARIO}$)	I_{IH}	-10				10	μA	注 16-5
输入电容	C_{IN}					2	pF	
O8型输入缓冲器								
低电平输出电压	V_{OL}					0.4	V	$I_{OL} = -8 \text{ mA}$
高电平输出电压	V_{OH}	$V_{DDVARIO} - 0.4$					V	$I_{OH} = 8 \text{ mA}$
OD8型输入缓冲器								
低电平输出电压	V_{OL}					0.4	V	$I_{OL} = -8 \text{ mA}$
O12型输入缓冲器								
低电平输出电压	V_{OL}					0.4	V	$I_{OL} = -12 \text{ mA}$
高电平输出电压	V_{OH}	$V_{DDVARIO} - 0.4$					V	$I_{OH} = 12 \text{ mA}$
OD12型输入缓冲器								
低电平输出电压	V_{OL}					0.4	V	$I_{OL} = -12 \text{ mA}$
ICLK型输入缓冲器 (XI输入)								注 16-6
低电平输入电压	V_{ILI}	-0.3				0.50	V	
高电平输入电压	V_{IHI}	0.85				V_{DD33}	V	

注 16-5 此规范适用于所有输入引脚及三态双向引脚。内部下拉和上拉电阻可使每个引脚增加或减少50 μA (典型值)。

注 16-6 XI还可由25 MHz单端时钟振荡器驱动。

16.6 交流规范

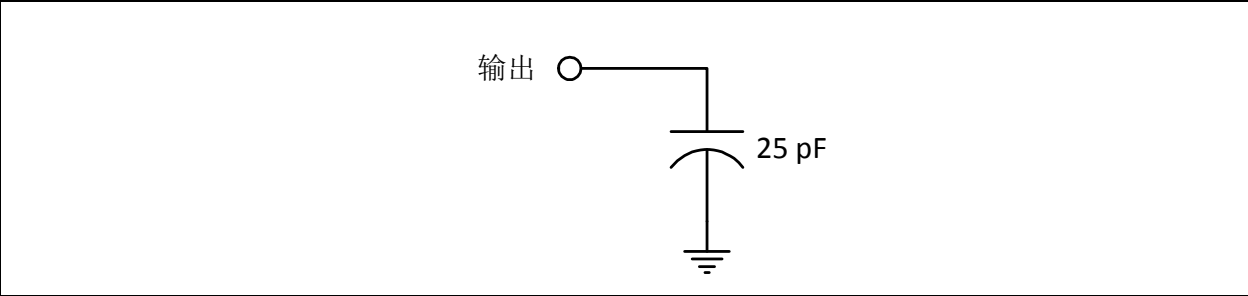
本节详细介绍了器件的各种交流时序规范。

注： 以太网 TX/RX 引脚时序符合 IEEE 802.3 规范。有关以太网时序的详细信息，请参见 IEEE 802.3 规范。

16.6.1 等效测试负载

除非另外说明，否则输出时序规范假设采用 25 pF 等效测试负载，如图 16-1 所示。

图 16-1： 输出等效测试负载



16.6.2 RESET_N 时序

图 16-2 给出了 RESET_N 时序要求。将 RESET_N 置为有效并不作为一项要求。但如果使用该引脚，则必须使其在规定的最小周期内保持有效状态

图 16-2： RESET_N 时序

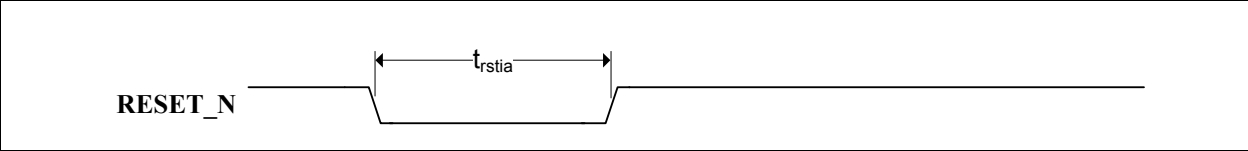


表 16-10： RESET_N 时序值

符号	说明	最小值	典型值	最大值	单位
t_{rstia}	RESET_N 输入有效时间	1			μs

16.7 时钟电路

器件可接受25 MHz晶振（首选）或25 MHz单端时钟振荡器（+/-50 ppm）输入。如果采用单端时钟振荡器方法，XO应保持未连接状态，XI应由0-3.3V标称时钟信号驱动。输入时钟占空比的最小值为40%，典型值为50%，最大值为60%。

建议对晶振输入/输出信号（XI/XO）使用具有匹配并联负载电容的晶振。有关建议的晶振规范，请参见表16-12。

表16-12： 晶振规范

参数	符号	最小值	标称值	最大值	单位	注
晶体切割	AT（典型值）					
晶振模式	基本模式					
晶振校准模式	并联谐振模式					
频率	F_{fund}	-	25.000	-	MHz	
25°C时的频率容差	F_{tol}	-	-	+/-50	PPM	注16-7
随温度变化的频率稳定性	F_{temp}	-	-	+/-50	PPM	注16-7
随时间变化的频率偏差	F_{age}	-	+/-3至5	-	PPM	注16-8
允许的总PPM预算		-	-	+/-50	PPM	注16-9
并联电容	C_O	-	-	6	pF	
负载电容	C_L	-	-	18	pF	
动态电感	LM			10	mH	
驱动电平	P_W	-	-	250	uW	
等效串联电阻	R_1	-	-	50	Ω	
工作温度范围		注16-10	-	注16-11	°C	
XI引脚电容		-	3（典型值）	-	pF	注16-12
XO引脚电容		-	3（典型值）	-	pF	注16-12

注16-7 频率容差和频率稳定性的最大允许值取决于应用。由于任何特定应用都必须符合IEEE +/-50 PPM总PPM预算要求，因此这两个值之和必须约为+/-45 PPM（允许老化）。

注16-8 随时间变化的频率偏差也被称为老化。

注16-9 根据IEEE 802.3u的规定，发送器时钟频率的总偏差为+/-50 PPM。

注16-10 商业级为0°C，工业级为-40°C。

注16-11 商业级为+70°C，工业级为+85°C。

注16-12 此数值包括焊盘、接合线和引线框。该值不包括PCB电容。要准确计算两个外部负载电容的值，需要XI/XO引脚和PCB电容值。这两个外部负载电容确定了25.000 MHz频率精度。

17.0 封装信息

17.1 封装标识信息

48 引脚 SQFN (7x7x0.9 mm)

示例

引脚1


LAN7800*i*
RXXX^{e3}
VCOO
YYWWNNN

引脚1


LAN7800
A000^{e3}
ASETW
1601123

图注:

LAN7800	产品部件编号
<i>i</i>	温度范围标识 (空白 = 商业级, <i>i</i> = 工业级)
R	主要产品版本
XXX	内部工程代码
e3	雾锡 (Matte Tin, Sn) 的 JEDEC® 无铅标志
V	装配工厂
COO	原产国
YYWWNNN	追踪代码

17.2 封装详细信息

注： 最新封装图请至<http://www.microchip.com/packaging> 查看 Microchip 封装规范。

图 17-1： 48 引脚 SQFN 封装（6 X 6 MM）

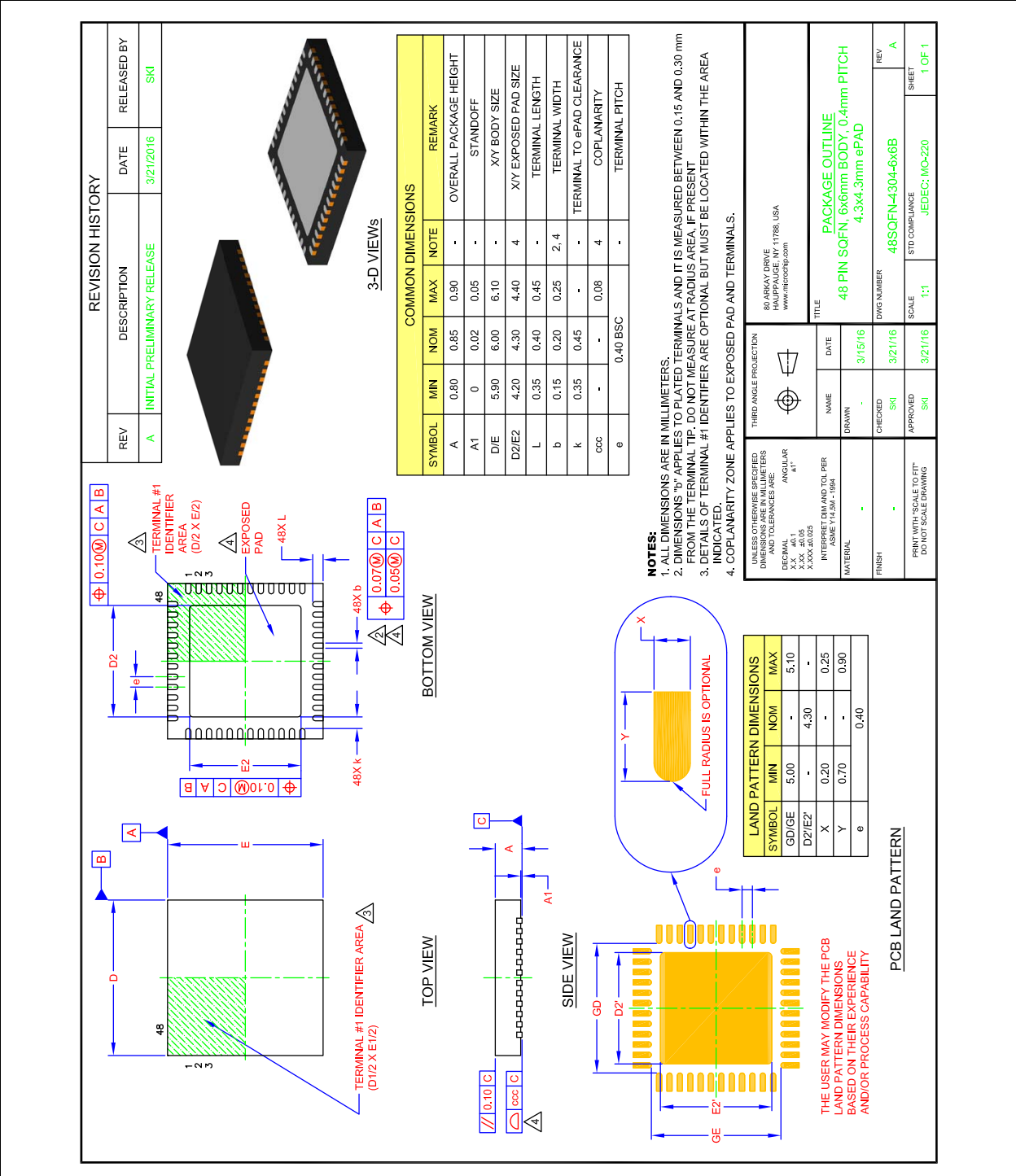
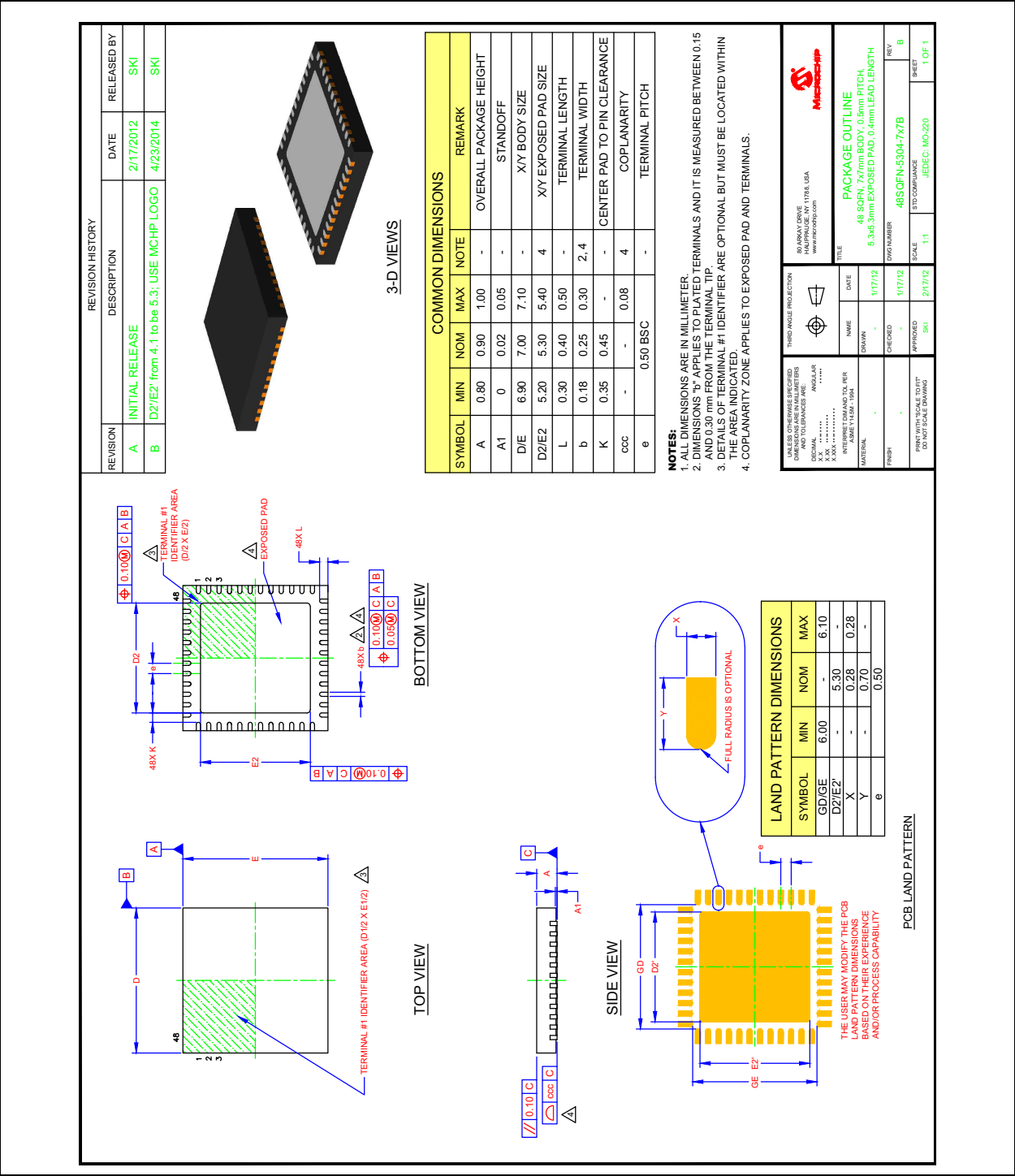


图 17-2: 48 引脚 SQFN 封装 (7 X 7 MM)



18.0 版本历史

表18-1： 版本历史

版本与日期	章节/图/条目	修正
DS00001992F (07-06-17)	图4-1, “电源连接图”	修改了图4-1下的注
DS00001992E (06-12-17)	表3-2, “引脚说明”	将+2.5V从开关输入电压说明中删除。
	图4-1, “电源连接图”	将+2.5-3.3V更改为+3.3V
	第16.3节 “封装热规范”	为6x6 mm 48引脚SQFN封装增加了封装散热信息。
DS00001992D (12-19-16)	第15.1.23节 “USB配置寄存器1 (USB_CFG1)”	更新了bit 12:9的说明。
DS00001992C (10-17-16)	封面, 封装信息, 产品标识体系	新增了6x6 mm 48引脚SQFN封装选项。 更新了订购代码。
DS00001992B (03-31-16)	全部	初始版本

MICROCHIP 网站

Microchip 网站 (www.microchip.com) 为客户提供在线支持。客户可通过该网站方便地获取文件和信息。只要使用常用的互联网浏览器即可访问。网站提供以下信息:

- **产品支持** —— 数据手册和勘误表、应用笔记和示例程序、设计资源、用户指南以及硬件支持文档、最新的软件版本以及归档软件
- **一般技术支持** —— 常见问题解答 (FAQ)、技术支持请求、在线讨论组以及 Microchip 顾问计划成员名单
- **Microchip 业务** —— 产品选型和订购指南、最新 Microchip 新闻稿、研讨会和活动安排表、Microchip 销售办事处、代理商以及工厂代表列表

变更通知客户服务

Microchip 的变更通知客户服务有助于客户了解 Microchip 产品的最新信息。注册客户可在他们感兴趣的某个产品系列或开发工具发生变更、更新、发布新版本或勘误表时, 收到电子邮件通知。

欲注册, 请登录 Microchip 网站 www.microchip.com。在“支持”(Support)下, 点击“变更通知客户 (Customer Change Notification)”服务后按照注册说明完成注册。

客户支持

Microchip 产品的用户可通过以下渠道获得帮助:

- 代理商或代表
- 当地销售办事处
- 应用工程师 (FAE)
- 技术支持

客户应联系其代理商、代表或应用工程师 (FAE) 寻求支持。当地销售办事处也可为客户提供帮助。本文档后附有销售办事处的联系方式。

也可通过 <http://microchip.com/support> 获得网上技术支持。

LAN7800

产品标识体系

欲订货或获取价格、交货等信息，请与我公司生产厂或各销售办事处联系。

部件编号		[X] ⁽¹⁾	-	[X]	/	XXX
器件		卷带式选项		温度范围		封装
器件:	LAN7800					
卷带式选项:	空白	= 标准包装（托盘式）				
	T	= 卷带式（ 注1 ）				
温度范围:	空白	= 0°C 至 +70°C （商业级）				
	I	= -40°C 至 +85°C （工业级）				
封装:	VSX	= 48 引脚 SQFN（6x6 mm）				
	Y9X	= 48 引脚 SQFN（7x7 mm）				

示例:

a) LAN7800/Y9X
托盘式，商业级温度，
48 引脚 SQFN（7x7 mm）

b) LAN7800T-I/VSX
卷带式，工业级温度，
48 引脚 SQFN（6x6 mm）

注 1: 卷带式标识符仅出现在产品目录的部件编号描述中。该标识符用于订货目的，不会印刷在器件封装上。关于包装是否提供卷带式选项的信息，请咨询当地的 Microchip 销售办事处。

请注意以下有关 Microchip 器件代码保护功能的要点：

- Microchip 的产品均达到 Microchip 数据手册中所述的技术指标。
- Microchip 确信：在正常使用的情况下，Microchip 系列产品是当今市场上同类产品中最安全的产品之一。
- 目前，仍存在着恶意、甚至是非法破坏代码保护功能的行为。就我们所知，所有这些行为都不是以 Microchip 数据手册中规定的操作规范来使用 Microchip 产品的。这样做的人极可能侵犯了知识产权。
- Microchip 愿与那些注重代码完整性的客户合作。
- Microchip 或任何其他半导体厂商均无法保证其代码的安全性。代码保护并不意味着我们保证产品是“牢不可破”的。

代码保护功能处于持续发展。Microchip 承诺将不断改进产品的代码保护功能。任何试图破坏 Microchip 代码保护功能的行为均可视为违反了《数字器件千年版权法案 (Digital Millennium Copyright Act)》。如果这种行为导致他人在未经授权的情况下，能访问您的软件或其他受版权保护的成果，您有权依据该法案提起诉讼，从而制止这种行为。

提供本文档的中文版本仅为了便于理解。请勿忽视文档中包含的英文部分，因为其中提供了有关 Microchip 产品性能和使用情况的有用信息。Microchip Technology Inc. 及其分公司和相关公司、各级主管与员工及事务代理机构对译文中可能存在的任何差错不承担任何责任。建议参考 Microchip Technology Inc. 的英文原版文档。

本出版物中所述的器件应用信息及其他类似内容仅为您提供便利，它们可能由更新之信息所替代。确保应用符合技术规范，是您自身应负的责任。Microchip 对这些信息不作任何明示或暗示、书面或口头、法定或其他形式的声明或担保，包括但不限于针对其使用情况、质量、性能、适销性或特定用途的适用性的声明或担保。Microchip 对因这些信息及使用这些信息而引起的后果不承担任何责任。如果将 Microchip 器件用于生命维持和/或生命安全应用，一切风险由买方自负。买方同意在由此引发任何一切伤害、索赔、诉讼或费用时，会维护和保障 Microchip 免于承担法律责任，并加以赔偿。除非另外声明，在 Microchip 知识产权保护下，不得暗中以其他方式转让任何许可证。

Microchip 位于美国亚利桑那州 Chandler 和 Tempe 与位于俄勒冈州 Gresham 的全球总部、设计和晶圆生产厂及位于美国加利福尼亚州和印度的设计中心均通过了 ISO/TS-16949:2009 认证。Microchip 的 PIC® MCU 与 dsPIC® DSC、KEELOQ® 跳码器件、串行 EEPROM、单片机外设、非易失性存储器和模拟产品严格遵守公司的质量体系流程。此外，Microchip 在开发系统的设计和生产方面的质量体系也已通过了 ISO 9001:2000 认证。

QUALITY MANAGEMENT SYSTEM
CERTIFIED BY DNV
== ISO/TS 16949 ==

商标

Microchip 的名称和徽标组合、Microchip 徽标、AnyRate、AVR、AVR 徽标、AVR Freaks、BeaconThings、BitCloud、CryptoMemory、CryptoRF、dsPIC、FlashFlex、flexPWR、Heldo、JukeBlox、KEELOQ、KEELOQ 徽标、Kleer、LANCheck、LINK MD、maXStylus、maXTouch、MediaLB、megaAVR、MOST、MOST 徽标、MPLAB、OptoLyzer、PIC、picoPower、PICSTART、PIC32 徽标、Prochip Designer、QTouch、RightTouch、SAM-BA、SpyNIC、SST、SST 徽标、SuperFlash、tinyAVR、UNI/O 及 XMEGA 均为 Microchip Technology Inc. 在美国和其他国家或地区的注册商标。

ClockWorks、The Embedded Control Solutions Company、EtherSynch、Hyper Speed Control、HyperLight Load、IntelliMOS、mTouch、Precision Edge 和 Quiet-Wire 均为 Microchip Technology Inc. 在美国的注册商标。

Adjacent Key Suppression、AKS、Analog-for-the-Digital Age、Any Capacitor、AnyIn、AnyOut、BodyCom、chipKIT、chipKIT 徽标、CodeGuard、CryptoAuthentication、CryptoCompanion、CryptoController、dsPICDEM、dsPICDEM.net、Dynamic Average Matching、DAM、ECAN、EtherGREEN、In-Circuit Serial Programming、ICSP、Inter-Chip Connectivity、JitterBlocker、KleerNet、KleerNet 徽标、Mindi、MiWi、motorBench、MPASM、MPF、MPLAB Certified 徽标、MPLIB、MPLINK、MultiTRAK、NetDetach、Omniscient Code Generation、PICDEM、PICDEM.net、PICkit、PICtail、PureSilicon、QMatrix、RightTouch 徽标、REAL ICE、Ripple Blocker、SAM-ICE、Serial Quad I/O、SMART-I.S.、SQI、SuperSwitcher、SuperSwitcher II、Total Endurance、TSHARC、USBCheck、VariSense、ViewSpan、WiperLock、Wireless DNA 和 ZENA 均为 Microchip Technology Inc. 在美国和其他国家或地区的商标。

SQTP 为 Microchip Technology Inc. 在美国的服务标记。

Silicon Storage Technology 为 Microchip Technology Inc. 在除美国外的国家或地区的注册商标。

GestIC 为 Microchip Technology Inc. 的子公司 Microchip Technology Germany II GmbH & Co. & KG 在除美国外的国家或地区的注册商标。

在此提及的所有其他商标均为各持有公司所有。

© 2017, Microchip Technology Inc. 版权所有。

ISBN: 978-1-5224-1474-2

全球销售及服务中心

美洲

公司总部 **Corporate Office**
2355 West Chandler Blvd.
Chandler, AZ 85224-6199
Tel: 1-480-792-7200
Fax: 1-480-792-7277

技术支持:
<http://www.microchip.com/support>

网址: www.microchip.com

亚特兰大 Atlanta
Duluth, GA
Tel: 1-678-957-9614
Fax: 1-678-957-1455

奥斯汀 Austin, TX
Tel: 1-512-257-3370

波士顿 Boston
Westborough, MA
Tel: 1-774-760-0087
Fax: 1-774-760-0088

芝加哥 Chicago
Itasca, IL
Tel: 1-630-285-0071
Fax: 1-630-285-0075

达拉斯 Dallas
Addison, TX
Tel: 1-972-818-7423
Fax: 1-972-818-2924

底特律 Detroit
Novi, MI
Tel: 1-248-848-4000

休斯敦 Houston, TX
Tel: 1-281-894-5983

印第安纳波利斯 Indianapolis
Noblesville, IN
Tel: 1-317-773-8323
Fax: 1-317-773-5453
Tel: 1-317-536-2380

洛杉矶 Los Angeles
Mission Viejo, CA
Tel: 1-949-462-9523
Fax: 1-949-462-9608
Tel: 1-951-273-7800

罗利 Raleigh, NC
Tel: 1-919-844-7510

纽约 New York, NY
Tel: 1-631-435-6000

圣何塞 San Jose, CA
Tel: 1-408-735-9110
Tel: 1-408-436-4270

加拿大多伦多 Toronto
Tel: 1-905-695-1980
Fax: 1-905-695-2078

亚太地区

亚太总部 **Asia Pacific Office**
Suites 3707-14, 37th Floor
Tower 6, The Gateway
Harbour City, Kowloon
Hong Kong
Tel: 852-2943-5100
Fax: 852-2401-3431

中国 - 北京
Tel: 86-10-8569-7000
Fax: 86-10-8528-2104

中国 - 成都
Tel: 86-28-8665-5511
Fax: 86-28-8665-7889

中国 - 重庆
Tel: 86-23-8980-9588
Fax: 86-23-8980-9500

中国 - 东莞
Tel: 86-769-8702-9880
中国 - 广州
Tel: 86-20-8755-8029

中国 - 杭州
Tel: 86-571-8792-8115
Fax: 86-571-8792-8116

中国 - 南京
Tel: 86-25-8473-2460
Fax: 86-25-8473-2470

中国 - 青岛
Tel: 86-532-8502-7355
Fax: 86-532-8502-7205

中国 - 上海
Tel: 86-21-3326-8000
Fax: 86-21-3326-8021

中国 - 沈阳
Tel: 86-24-2334-2829
Fax: 86-24-2334-2393

中国 - 深圳
Tel: 86-755-8864-2200
Fax: 86-755-8203-1760

中国 - 武汉
Tel: 86-27-5980-5300
Fax: 86-27-5980-5118

中国 - 西安
Tel: 86-29-8833-7252
Fax: 86-29-8833-7256

中国 - 厦门
Tel: 86-592-238-8138
Fax: 86-592-238-8130

中国 - 香港特别行政区
Tel: 852-2943-5100
Fax: 852-2401-3431

亚太地区

中国 - 珠海
Tel: 86-756-321-0040
Fax: 86-756-321-0049

台湾地区 - 高雄
Tel: 886-7-213-7830

台湾地区 - 台北
Tel: 886-2-2508-8600
Fax: 886-2-2508-0102

台湾地区 - 新竹
Tel: 886-3-5778-366
Fax: 886-3-5770-955

澳大利亚 Australia - Sydney
Tel: 61-2-9868-6733
Fax: 61-2-9868-6755

印度 India - Bangalore
Tel: 91-80-3090-4444
Fax: 91-80-3090-4123

印度 India - New Delhi
Tel: 91-11-4160-8631
Fax: 91-11-4160-8632

印度 India - Pune
Tel: 91-20-3019-1500
日本 Japan - Osaka
Tel: 81-6-6152-7160

Fax: 81-6-6152-9310

日本 Japan - Tokyo
Tel: 81-3-6880-3770
Fax: 81-3-6880-3771

韩国 Korea - Daegu
Tel: 82-53-744-4301
Fax: 82-53-744-4302

韩国 Korea - Seoul
Tel: 82-2-554-7200
Fax: 82-2-558-5932 或
82-2-558-5934

马来西亚 Malaysia - Kuala Lumpur
Tel: 60-3-6201-9857
Fax: 60-3-6201-9859

马来西亚 Malaysia - Penang
Tel: 60-4-227-8870
Fax: 60-4-227-4068

菲律宾 Philippines - Manila
Tel: 63-2-634-9065
Fax: 63-2-634-9069

新加坡 Singapore
Tel: 65-6334-8870
Fax: 65-6334-8850

泰国 Thailand - Bangkok
Tel: 66-2-694-1351
Fax: 66-2-694-1350

欧洲

奥地利 Austria - Wels
Tel: 43-7242-2244-39
Fax: 43-7242-2244-393

丹麦 Denmark - Copenhagen
Tel: 45-4450-2828
Fax: 45-4485-2829

芬兰 Finland - Espoo
Tel: 358-9-4520-820

法国 France - Paris
Tel: 33-1-69-53-63-20
Fax: 33-1-69-30-90-79

法国 France - Saint Cloud
Tel: 33-1-30-60-70-00

德国 Germany - Garching
Tel: 49-8931-9700

德国 Germany - Haan
Tel: 49-2129-3766400

德国 Germany - Heilbronn
Tel: 49-7131-67-3636

德国 Germany - Karlsruhe
Tel: 49-721-625370

德国 Germany - Munich
Tel: 49-89-627-144-0
Fax: 49-89-627-144-44

德国 Germany - Rosenheim
Tel: 49-8031-354-560

以色列 Israel - Ra'anana
Tel: 972-9-744-7705

意大利 Italy - Milan
Tel: 39-0331-742611
Fax: 39-0331-466781

意大利 Italy - Padova
Tel: 39-049-7625286

荷兰 Netherlands - Drunen
Tel: 31-416-690399
Fax: 31-416-690340

挪威 Norway - Trondheim
Tel: 47-7289-7561

波兰 Poland - Warsaw
Tel: 48-22-3325737

罗马尼亚 Romania - Bucharest
Tel: 40-21-407-87-50

西班牙 Spain - Madrid
Tel: 34-91-708-08-90
Fax: 34-91-708-08-91

瑞典 Sweden - Gothenberg
Tel: 46-31-704-60-40

瑞典 Sweden - Stockholm
Tel: 46-8-5090-4654

英国 UK - Wokingham
Tel: 44-118-921-5800
Fax: 44-118-921-5820