# TSN 交换机(TSNSwitch3.2)设计方案 (版本 1.0)

OpenTSN 开源项目组 2021 年 10 月

# 版本历史

版本	修订时间	修订内容	文件标识
1.0	2021.10.17	初版编制	
			OpenTSN3.2

# 目录

1. 项目概述	4
1.1. 设计目标	4
1.2. 设计指标	4
2. 总体设计	5
2.1. TSS 总体设计	6
2.1.1. TSS 内部功能划分	6
2.1.2. TSS 的处理流程	10
2.2. HCP 总体设计	13
2.2.1. HCP 内部功能划分	13
2.2.2. HCP 的处理流程	16
附录 A.数据格式定义	21
A.1. TSN 标签格式	21
A.2. 报文描述符格式	22
附录 B.资源统计	23
B.1. TSNSwitch3.2 资源统计	23
B.2. 时间敏感交换 TSS 资源统计	23
B.3. 硬件控制点 HCP 资源统计	25
附录 C.RAM 使用情况统计	26
附录 D.内部表项格式定义	27
附录 E.内部寄存器定义	28
附录 F.NMAC 报文格式	33
附录 G.command/command_ack 命令格式	35
附录 H.PTP 协议格式	
附录 I TSMP 消息协议格式	36

### 1. 项目概述

本文档是介绍 OpenTSN (版本 3.2) 开源项目中的 TSN 交换机设计,主要分为项目概述、总体设计、TSS 详细设计以及 HCP 详细设计四大部分。

### 1.1. 设计目标

TSN 对传统以太网在时间同步、延迟确定性、可靠性传输和管理控制等方面进行增强,其应用场景已经由最初的工业互联网扩充至运营商网络、车载网络和航空航天器网络等。随着不同领域网络应用的丰富和扩展,应用场景已呈现多样化和差异化的特点。为了满足上述场景多样化与差异化的应用需求,OpenTSN(版本 3.2)开源项目设计了 TSN 交换机。TSN 交换机通过提取 TSN 标准中合适的子集进行设计,旨在设计一套能够满足不同领域对 TSN 网络的多样化及差异化需求的架构。

## 1.2. 设计指标

- ■支持 IEEE 802.1AS、802.1Qch、802.1Qbv、802.1Qcc 标准
- ■同时支持时间敏感、带宽预约和尽力转发三种流量的转发交换
- ■支持 MAC 自学习和标准以太网报文转发
- ■支持9个千兆以太网接口(8个网络接口,1个控制接口)
- ■硬件调度时间槽设置范围为[4us, 512us]
- ■时间敏感流量最大支持 1024 个硬件调度时间槽的延迟

- ■交换容量 16Gbps
- ■交换延迟小于 30us
- ■支持 16K 条流的转发配置
- ■集中式报文交换缓存管理

# 2. 总体设计

TSNSwitch3.2 的总体设计如图 2-1 所示,TSNSwitch3.2 包括时间敏感交换 TSS 和硬件控制点 HCP 两部分逻辑,将数据处理逻辑和控制逻辑进行解耦。

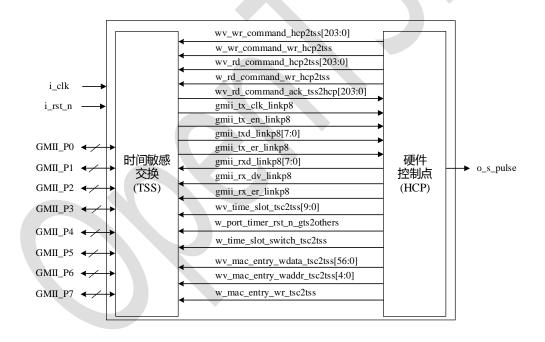


图2-1. TSNSwitch3.2 总体架构

TSS(Timing Sensitive Switch,时间敏感交换)模块:主要功能是对 TSN 报文和标准以太网报文进行交换;基于 IEEE 802.1Qch/IEEE 802.1 Qbv 调度模型对流量进行整形;以及计算 PTP 报文在 TSS 中传输的时间,即透明时钟,并将透明时钟累加到 PTP 报文透明时钟域

中。

HCP(Hardware Control Point,硬件控制点)模块:主要功能是对 PTP 报文/状态报文进行封装、对配置封装报文/PTP 封装报文进行解封装;对配置报文进行解析,并生成写命令,收集 TSN 交换机状态并周期性进行上报;在 PTP 报文中记录时间戳,计算 PTP 报文在HCP 中传输的时间,即透明时钟,并将透明时钟累加到 PTP 报文透明时钟域中;以及对标准以太网报文 MAC 地址进行自学习。

### 2.1. TSS 总体设计

### 2.1.1. TSS 内部功能划分

时间敏感交换 TSS 的内部功能划分如图 2-2 所示,下面对模块的功能进行描述。

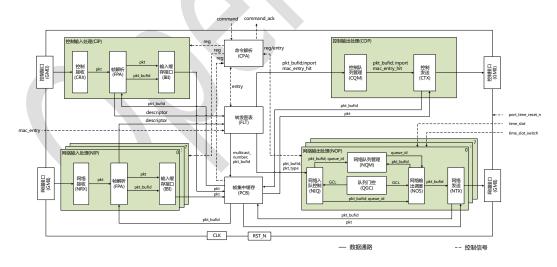


图2-2. 交换逻辑 TSS 内部功能划分

NRX(Network RX, 网络接收)模块: 主要功能是接收网络接口传来的报文,将报文传输时钟域从 GMII 接口接收时钟域切换到 TSS内部时钟域;记录本模块接收时间同步报文的时间,并将其存放在

TSNTag 中;识别标准以太网报文和 TSN 报文并根据 TSS 所处的阶段来决定是否传输报文:若 TSS 处于初始化阶段,丢弃所有报文;若 TSS 处于配置阶段,传输标准以太网报文和 TSN 报文中的配置报文;若 TSS 处于时钟同步阶段,传输标准以太网报文和 TSN 报文中的非时间敏感报文;若 TSS 处于正常工作阶段,传输标准以太网报文和 TSN 报文。

FPA(Frame Parse, 帧解析)模块: 主要功能是接收报文集中缓存模块分配的 pkt\_bufid,将报文每拍数据位宽由 9bit 转换为 134bit,并将位宽转换后的报文和 pkt\_bufid 输出给输入缓存接口模块;根据接收到的报文构造报文描述符,并将其输出给转发查表模块进行查表;识别报文类型,并对 RC 流量、BE 流量和标准以太网流量进行监管。

IBI(Input Buffer Interface,输入缓存接口)模块:主要功能是将报文数据发送给报文集中缓存模块进行缓存。本模块接收帧解析模块传来的134bit数据,并使用两个寄存器进行缓存,其中任何一个寄存器有数据则往报文集中缓存模块发出写请求,在接收到报文集中缓存模块传来的响应后,才完成一拍数据的写入;并将帧解析模块传来的数据写入另一个寄存器中

**FLT**(**Forward Lookup Table**, **转发查表**)模块: 主要功能是对每个接口传来的描述符进行延时处理,避免描述符过快传输到网络发送模块/控制发送模块(但报文还未写入到报文集中缓存区中)而导致网络发送模块/控制发送模块从报文集中缓存区中读空问题; 基于时分复用技术接收9个接口传来的描述符,并进行串行传输; 识别标准

以太网报文描述符和 TSN 报文描述符,将标准以太网报文描述符用 DMAC 查找 MAC 转发表,将 TSN 报文描述符用 FlowID 去查找 FlowID 转发表,并根据查表结果将报文描述符输出给对应接口;根据描述符查转发表的结果,计算每个描述符输出接口数量,并将该数量及其对应的 pkt\_bufid 输出给报文集中缓存模块,报文集中缓存模块将该信息作为 pkt bufid 释放条件。

PCB(Pkt Centralize Buffer,报文集中缓存)模块:主要功能是对架构需要转发的所有报文进行集中缓存,对空闲地址缓存区 pkt\_bufid 进行缓存管理。每个 pkt\_bufid 都需要设计一个计数器来对输出端口数量进行计数,pkt\_bufid 每释放一次,将计数器减一;当 pkt\_bufid 使用完进行释放的时候需要检测该 pkt\_bufid 对应计数器的值,只有当计数器值为 0 才能进行将 pkt\_bufid 写入空闲地址缓存区中,当不为 0 意味着该 pkt\_bufid 存着一个组播报文并且该报文还未从所有需要输出的端口输出。报文缓存区将 1024KB 的空间划分成 512 个报文缓存块,每个报文缓存块能缓存一个 2KB 的报文。

**CPA(Command Parse, 命令解析)模块**:负责将接收到 HCP 的 command 命令进行解析,来实现对本地寄存器、转发表、门控列表的配置;根据接收到的读命令,将读数据封装在响应中输出给 HCP 模块。

NIQ(Network Input Queue, 网络入队控制)模块: 主要功能是将pkt\_bufid 写入到网络队列管理模块中进行缓存。本模块需要根据接收到的报文类型信息、队列门控模块传来的门控信息进行 queue\_id 的

映射,并将pkt\_bufid与queue\_id发送给网络队列管理模块进行缓存。同时将pkt\_bufid与queue\_id发送给网络输出调度模块,以便对队列首地址进行管理。本模块还需要根据写入队列的信息与网络输出调度模块传输的调度队列的信号来对队列的状态进行管理,主要是对所有队列中目前所写入的bufid数量进行管理。

NQM (Network Queue Manage, 网络队列管理)模块: 主要功能是对网络输出端口的队列集中缓存管理

QGC(Queue Gate Control, 队列门控)模块:主要功能是根据架构的全局时钟进行门控列表的读取,并将门控列表中8个队列的门控开关信息发送给网络入队控制模块和网络输出调度模块。

NOS(Network Output Schedule, 网络输出调度)模块: 主要功能是根据调度后的队列信息从网络队列管理模块提取出 pkt\_bufid。本模块需要根据当前队列信息与队列门控模块传来的门控信息进行计算,得出一个最优先调度的队列,并从网络队列管理模块的对应队列中得到 pkt bufid。

NTX(Network TX, 网络发送)模块: 主要功能是从报文缓存区中读取报文并释放 pkt\_bufid、计算时间同步报文的透明时钟并累加到透明时钟域、将报文传输时钟域从架构内部处理时钟域切换到 GMII 发送时钟域、构造帧前导符和帧开始符并将报文从网络接口输出。读取报文时,需要先将 pkt\_bufid 映射成报文在集中缓存区中缓存的基地址,并根据此地址往报文集中缓存模块读取报文,将读出报文的位宽由 134bit 转换为 8bit,在接收到最后一拍数据时,将此 pkt\_bufid 传

输给报文集中缓存模块进行释放,以便后续进入架构的报文使用。

**CRX(Control RX, 控制接收)模块:** 该模块功能与网络接收(NRX)模块功能完全相同。

CQM(Control Queue Management,控制队列管理)模块:主要功能是将报文描述符写入到队列中进行缓存,在控制接口空闲时,将队列中的描述符读出并传输给控制发送模块。

CTX(Control TX, 控制发送)模块: 主要功能是根据接收到的pkt\_bufid, 从集中缓存区中读取报文,把报文的位宽由 134bit 转换为8bit 并添加帧前导符和帧开始符,同时释放 pkt\_bufid; 识别标准以太网报文和 TSN 报文,并将 mac\_entry\_hit 和 inport 存放在标准以太网报文的 DMAC 字段; 计算 PTP 报文的透明时钟并将其累加到 PTP 报文透明时钟域,将报文传输时钟域由系统时钟域切换到 GMII 发送时钟域。

#### 2.1.2. TSS 的处理流程

### 2.1.2.1. 网络口进网络口出的处理流程

每个网口配置的端口类型皆为合作类型,网口进入的报文有 TSN 报文和标准以太网报文,且都是通过查表去确认输出端口,报文的详细处理流程如下:

1) 报文由网口(GMII\_RX)进入网络接收模块,完成 GMII 时钟域到架构内部处理时钟域的转换,并记录报文接收时间戳;会识别报文是标准以太网还是 TSN 报文,然后根据交换处理逻辑所处的阶段来决定是否传输报文:如果是标准以太网报文,

只要交换处理逻辑完成初始化,所有标准以太网报文都可以进行传输。如果是 TSN 报文,若交换处理逻辑处于初始化阶段, 丢弃所有报文,若交换处理逻辑处于配置阶段,只传输配置报文;若交换处理逻辑处于时钟同步阶段,传输非时间敏感报文; 若交换处理逻辑处于正常工作阶段,传输所有报文。将报文往帧解析模块发送;

- 2) 帧解析模块收到报文后,对报文进行解析,首先识别报文是标准以太网报文还是 TSN 报文,并提取报文的特征信息与报文集中缓存模块分配的 pkt\_bufid 构造成描述符,然后根据 bufid 剩余数量与报文阈值的大小关系来对报文进行监管:若 bufid 剩余数量少于 RC 报文阈值时,将 RC 报文和 BE 报文均丢弃,若 bufid 剩余数量少于 BE 报文阈值时,将 BE 报文丢弃。将报文描述符发送到转发查表模块;同时帧解析模块将 8bit 的数据写入到 134bit 的寄存器中,当一个寄存器写满了 134bit 便将寄存器中的数据传输到输入缓存接口模块,完成报文的位宽转换:
- 3)输入缓存接口模块接收 134bit 的分组数据,因报文集中缓存区 是采用分时复用的方式进行数据的写入,因此输入缓存接口模 块需要等到报文集中缓存模块返回一个确认信号之后才能进 行下一次的数据写入。当其中一个寄存器写满,且还未收到报 文集中缓存模块返回的确认信号时,后续传来的数据就写入到 另一个寄存器,每个寄存器写满再发送给报文集中缓存模块进

行报文的缓存,以此轮询,直到报文全部写入完成;

- 4) 转发查表模块会识别标准以太网报文描述符和 TSN 报文描述符,将标准以太网报文描述符用 DMAC 查找 MAC 转发表,将 TSN 报文描述符用 FlowID 去查找 FlowID 转发表,并根据查表结果将报文描述符输出给对应网络接口;
- 5) 输出端口逻辑中的网络入队控制模块接收到 pkt\_bufid 与 pkt\_type 后,根据队列门控模块的门控信息与 pkt\_type 进行缓 存队列的选择,并将选择好的 queue\_id 与 pkt\_bufid 一起发送 给网络队列管理模块进行缓存。
- 6) 网络输出调度模块根据队列门控模块的门控信息以及每个队列的状态信息计算出最优先调度的 queue\_id,并将此 queue\_id中的第一个 pkt\_bufid 缓存的地址发送给网络队列管理模块,等待网络队列管理模块将对应的队列中的数据读取出来,将第一个 pkt\_bufid 的地址作为 pkt\_bufid 发送给网络发送模块,并根据读取出来的数据更新此 queue\_id 中第一个 pkt\_bufid 所缓存的地址。
- 7) 网络输出调度模块接收到pkt\_bufid之后发送给网络发送模块,网络发送模块根据 pkt\_bufid 往报文集中缓存模块进行报文的提取。网络发送模块内部维持两个寄存器,依次将 134bit 的数据转换成 8bit 的数据往后发送,跨时钟域处理后往接口(GMII\_TX)输出;当一个寄存器读空之后再往报文集中缓存模块进行下一个 134bit 数据的读取,直到报文数据全部读取完

成。

#### 2.1.2.2. 网络口进控制口出的处理流程

网络口进控制口出的处理流程和网络口进网络口出的处理流程 唯一的不同是在转发查表模块,针对报文查表不命中,如果是标准以 太网报文,报文会广播到除报文进入端口以外的所有端口进行输出, 如果是 TSN 报文,查表不命中就直接从控制口进行输出。针对查表 报文命中,只有在报文时 TSN 报文的时候,报文才会往控制口输出。

### 2.1.2.3. 控制口进网络口出的处理流程

控制口进网络口出的处理流程和网络口进网络口出的处理流程一致。

### 2.2. HCP 总体设计

# 2.2.1. HCP 内部功能划分

硬件控制点 HCP 的内部功能划分如图 2-3 所示,下面对模块的功能进行描述。

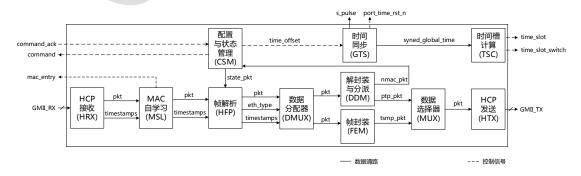


图2-3. 硬件控制点 HCP 内部功能划分

HRX (HCP RX, hcp 接收)模块: 主要功能是接收控制接口传来的报文,将报文传输时钟域从 GMII 接收时钟域切换到架构内部时钟域,以及记录控制接口接收时间同步报文的时间,并存放在 TSNTag中。根据硬件控制点逻辑所处的阶段来决定是否传输报文: 若硬件控制点逻辑处于初始化阶段, 丢弃所有报文; 若硬件控制点逻辑处于配置阶段, 只传输配置报文; 若硬件控制点逻辑处于时钟同步阶段, 传输非时间敏感报文; 若硬件控制点逻辑处于正常工作阶段, 接收所有报文。

MSL(Mac-address Self Learning, MAC 自学习)模块: 主要功能是维护 MAC 转发表中表项内容;识别并丢弃查(MAC 转发)表未匹配命中报文,从查 MAC 转发表未命中报文中提取出 SMAC 和输入接口号 inport,当 MAC 转发表中不存在该表项{SMAC,inport}时,将该表项{SMAC,inport}直接写到 MAC 转发表中。

HFP(Hcp Frame Parse, 帧解析)模块: 主要功能是从报文中提取以太网类型,将以太网类型和接收时间戳组成报文描述符; 对控制接口传来的报文和状态上报报文进行选择,将控制接口传来的报文及其描述符先缓存在队列中,在硬件控制点无上报请求时,将队列中的报文及其描述符读出并输出给下一级模块,若硬件控制点有上报请求且控制接口传来的报文未进行传输时,将状态上报报文输出给下一级模块。

DMUX (DeMUltipleXer,数据分配器)模块: 主要功能是根据以太网类型对报文进行分派,并根据硬件控制点所处的阶段决定是否丢弃报文。本模块在初始化阶段将所有报文丢弃,在配置阶段/时钟同步阶段/正常工作阶段将接收到的 TSMP 报文(芯片配置帧、PTP

封装帧、ARP 封装帧)及其描述符分派给解封装与分派模块,在时钟同步阶段/正常工作阶段将接收到的非 TSMP 报文(标准以太网非IP 报文、PTP 报文、NMAC 状态上报报文)分派给帧封装模块进行封装处理。

DDM (Decapsulation\_Dispatch\_Module,解封装与分派)模块:将接收到的芯片配置帧、PTP 封装帧、ARP 封装帧分别解封装成 NMAC 配置帧、PTP 帧、ARP 响应帧,并将 NMAC 配置帧分派至配置与状态管理模块,记录 PTP 帧发送的时间戳,将其和 ARP 响应帧分派至数据选择器模块。

FEM(Frame\_Encapsulation\_Module, 帧封装)模块: 主要功能是将接收到的 ARP 请求帧、PTP 帧、NMAC 状态上报帧封装到TSMP报文中,针对 PTP 帧,会记录其接收时间戳、计算透明时钟并累加到透明时钟域。

MUX (MUltipleXer,数据选择器)模块:主要功能是对封装后的帧和解封装后的帧进行选择,并输出到控制发送模块。

CSM(Configuration and State Manage,配置与状态管理)模块:主要功是对接收到的 NMAC 报文进行解析,生成写命令;根据接收到的报文接收/发送/丢弃脉冲进行计数;以及周期性上报状态。

GTS (Global\_Time\_Sync,全局时钟同步)模块: 主功能是维护一个 48bit 的全局时钟并根据接收到的本地时钟与主时钟的偏移值 offset 对全局时钟进行修正;维护一个局部时钟,将局部时钟传给其它模块,用于记录时间同步报文在硬件控制点的接收/发送时钟,进

而计算时间同步报文在硬件控制点中传输的透明时钟;维护一个上报 周期计数器,当每经过一个上报周期输出一个上报脉冲信号。

TSC(Time\_Slot\_Calculation,时间槽计算)模块:根据全局时间、时间槽长度和周期,计算当前时刻处于一个周期内的哪个时间槽。

HTX (HCPTX, hcp 发送)模块:主要功能是计算时间同步报文的透明时钟并更新透明时钟域、将报文传输时钟域从内部处理时钟域切换到 GMII 发送的时钟域、增加帧前导符和帧开始符后将报文从控制接口输出。

#### 2.2.2. HCP 的处理流程

硬件控制点逻辑的处理流程包括报文的封装与解封装、配置报文的解析、状态报文的上报和 MAC 自学习。

### 2.2.2.1. 配置报文解析

HCP 会对芯片配置报文进行解析,实现对 HCP 和 TSE 或 HCP 和 TSS 中寄存器、表的配置。

控制接收模块接收到芯片配置报文后,将报文每拍数据的位宽由 8bit 转换为 9bit 后,对报文进行跨时钟域(从 GMII 接收时钟域到 HCP 内部逻辑工作时钟域)转换,并根据 HCP 所处的阶段来对报文进行丢弃或传输:若 HCP 处于初始化阶段/配置阶段,丢弃芯片配置报文;若 HCP 处于时钟同步阶段/正常工作阶段,传输 TSMP 报文。

帧解析模块从芯片配置报文中提取以太网类型,将以太网类型和

接收时间组成报文描述符,现将报文及其描述符写到 fifo 中,在 HCP 无上报请求时,将 fifo 中的报文和描述符读出并输出给数据分配器。

数据分配器根据报文的以太网类型为0xff01判定该报文为TSMP报文(芯片配置报文属于TSMP报文中的一种类型),在HCP处于初始化阶段时,将芯片配置报文丢弃,在HCP处于配置阶段/时钟同步阶段/正常工作阶段,将芯片配置报文输出给解封装与分派模块。

在解封装与分派模块对芯片配置报文进行解封装与分派。将芯片 配置帧解封装为 NMAC 配置帧,并分派给配置与状态管理模块进行 解析。

配置与状态管理模块解析 NMAC 报文,从 NMAC 报文提取该报文中携带的配置数据个数,并根据配置的基地址,将每个配置数据封装都封装到写命令中并输出给端处理逻辑 TSE 或交换处理逻辑 TSS。

### 2.2.2.2. 状态报文上报

HCP 会对端处理逻辑 TSE 和硬件控制点逻辑 HCP 的状态,或交换处理逻辑 TSS 和硬件控制点逻辑 HCP 的状态进行周期性上报。

本地时钟每经过一个上报周期,时钟同步模块会输出一个上报脉冲给配置与状态管理模块,配置与状态管理模块检测到上报脉冲后,向帧解析模块发送上报请求,在接收到帧解析模块传来的响应信号后,会根据上报类型,向端处理逻辑 TSE 或交换处理逻辑 TSS 发送读命令,读命令中包含需读取数据的地址;当接收到端处理逻辑 TSE 或交换处理逻辑 TSE 或交换处理逻辑 TSE 或交换处理逻辑 TSS 发来的读响应后,从读响应中解析处读数据并将

其作为状态报文中的数据输出给帧解析模块。

帧解析模块在监测到配置与状态管理模块传来的上报请求后,当本模块无报文输出时,发送响应给配置与状态管理模块,然后开始将 配置与状态管理模块传来的状态报文输出给数据分配器。

数据分配器根据报文的以太网类型为 0x1662 判定该报文为状态 上报报文,在 HCP 处于时钟同步阶段/正常工作阶段,将状态上报报 文输出给帧封装模块。

帧封装模块将状态上报报文封装到 TSMP 报文中并输出给数据选择器。

数据选择器对解封装后的报文和封装后的报文进行选择,在封装 后的报文有传输请求时,将该路报文输出给控制发送模块。

控制发送模块将报文传输时钟域从内部处理时钟域切换到 GMII 发送的时钟域、增加帧前导符和帧开始符后将报文从控制接口输出。

### 2.2.2.3. PTP 封装报文和 ARP 封装报文解封装

HCP 会对 PTP 封装报文和 ARP 封装报文进行解封装。

控制接收模块接收到 PTP 封装报文、ARP 封装报文后,将报文 每拍数据的位宽由 8bit 转换为 9bit 后,对报文进行跨时钟域(从 GMII 接收时钟域到 HCP 内部逻辑工作时钟域)转换,并记录控制接口接 收报文的时间,根据 HCP 所处的阶段来对帧进行丢弃或传输:若 HCP 处于初始化阶段/配置阶段,丢弃 PTP 封装报文、ARP 封装报文;若 HCP 处于时钟同步阶段/正常工作阶段,传输 PTP 封装报文、ARP 封 装报文。

帧解析模块从PTP封装报文、ARP封装报文中提取以太网类型,将以太网类型和接收时间组成报文描述符,先将报文及其描述符写到fifo中,在HCP无上报请求时,将fifo中的报文和描述符读出并输出给数据分配器。

数据分配器根据报文的以太网类型为0xff01判定该报文为TSMP报文(PTP 封装报文、ARP 封装报文属于 TSMP 报文),在 HCP 处于初始化阶段时,将 PTP 封装报文、ARP 封装报文丢弃,在 HCP 处于配置阶段/时钟同步阶段/正常工作阶段,将 PTP 封装报文、ARP 封装报文输出给解封装与分派模块。

在解封装与分派模块对 PTP 封装报文、ARP 封装报文进行解封装与分派。将 PTP 封装报文、ARP 封装报文分别解封装为 PTP 报文、ARP 响应报文,并分派给数据选择器;针对 PTP 封装报文,会记录 PTP 报文发送时间戳。

数据选择器对解封装后的报文和封装后的报文进行选择,在解封装后的报文有传输请求时,将该路报文输出给控制发送模块。

控制发送模块将报文传输时钟域从内部处理时钟域切换到 GMII 发送的时钟域、增加帧前导符和帧开始符后将报文从控制接口输出,其中针对 PTP 报文,会计算 PTP 报文的透明时钟并更新透明时钟域。

2.2.2.4. ARP 请求报文和 PTP 报文报文封装

HCP 会对 ARP 请求报文和 PTP 报文进行封装,下面对控制接口

接收的 ARP 请求报文、PTP 报文的封装处理流程进行介绍。

控制接收模块接收到 ARP 请求报文和 PTP 报文后,将报文每拍数据的位宽由 8bit 转换为 9bit 后,对报文进行跨时钟域(从 GMII 接收时钟域到 HCP 内部逻辑工作时钟域)转换,并记录控制接口接收报文的时间,根据 HCP 所处的阶段来对帧进行丢弃或传输:若 HCP处于初始化阶段/配置阶段,丢弃 ARP 请求报文和 PTP 报文;若 HCP处于时钟同步阶段/正常工作阶段,传输 ARP 请求报文和 PTP 报文。

帧解析模块从 ARP 请求报文和 PTP 报文中提取以太网类型,将以太网类型和接收时间组成报文描述符,先将报文及其描述符写到 fifo 中,在 HCP 无上报请求时,将 fifo 中的报文和描述符读出并输出给数据分配器。

数据分配器根据报文的以太网类型为 0x0806、0x98f7 判定该报文为 ARP 报文、PTP 报文,在 HCP 处于初始化阶段/配置阶段时,将 ARP 报文、PTP 报文丢弃,在 HCP 处于时钟同步阶段/正常工作阶段,将 ARP 报文、PTP 报文输出给帧封装模块。

帧封装模块将状态上报报文封装到 TSMP 报文中并输出给数据选择器,其中针对 PTP 报文,会计算 PTP 报文在 HCP 中传输的透明时钟并更新透明时钟域。

数据选择器对解封装后的报文和封装后的报文进行选择,在封装 后的报文有传输请求时,将该路报文输出给控制发送模块。

控制发送模块将报文传输时钟域从内部处理时钟域切换到 GMII 发送的时钟域、增加帧前导符和帧开始符后将报文从控制接口输出。

#### 2.2.2.5. MAC 自学习

控制接收模块接收到标准以太网报文后,将报文每拍数据的位宽由 8bit 转换为 9bit 后,对报文进行跨时钟域(从 GMII 接收时钟域到 HCP 内部逻辑工作时钟域)转换,根据 HCP 所处的阶段来对帧进行丢弃或传输:若 HCP 处于初始化阶段,丢弃标准以太网报文;若 HCP 处于配置阶段/时钟同步阶段/正常工作阶段,传输标准以太网报文。

MAC 自学习模块根据以太网类型为0x0800来识别标准以太网报文,从标准以太网报文的 DMAC 中提取输入接口号 inport 和源 MAC; 丢弃查 MAC 转发表未命中报文; 在本模块记录 MAC 转发表中已有表项内容及其地址,并检查接收的(查表未命中报文) SMAC 和输入接口号 inport 在 MAC 转发表是否已存在,若已存在,则不用将 SMAC 和 inport 写入到 MAC 转发表; 若不存在,则将{SMAC,inport}及其地址写入到 MAC 转发表。

# 附录 A.数据格式定义

### A.1. TSN 标签格式

字段 位置 描述 位宽 bit 报文类型,其中3'b100表示时间同步 3 [47:45] pkt type 报文(其他报文类型见表 A-2) 流标识或者内部 MAC 地址, 其中静态 流量使用 flowID, 每条静态流有唯一 Flow id/IMAC 14 [44:31] 一个 flowID, 动态流使用 imac 保留 [30:19] Reserve 12 接口接收到时间同步报文的本地时 Rx\_timestamps 19 [18:0]

表 A-1 时间同步报文的 TSNtag

字段	位宽 bit	位置	描述
			间,用于计算 PTP 报文在设备中的透明时钟

表 A-2 非时间同步报文的 TSNTag

字段	位宽 bit	位置	描述
pkt type	3	[47:45]	报文类型,其中 3'b000 表示 ST 报文, 3'b001 表示 ST 报文, 3'b010 表示 ST 报文 3'b011 表示 RC 报文, 3'b101 表 示 NMAC 分组, 3'b110 表示 BE 分组 ,3'b111: 需重组的分组
Flow id/IMAC	14	[44:31]	流标识或者内部 MAC 地址,其中静态 流量使用 flowID,每条静态流有唯一 一个 flowID,动态流使用 imac
Seq id	16	[30:15]	用于标识每条流中报文的序列号
Frag flag	1	[14]	分片标识位,该字段在报文分片情况下 会被使用到,用于标识报文最后一个分 片,其中1'b0表示报文非最后一个分 片,1'b1表示报文最后一个分片
Frag ID	4	[13:10]	分片编号,该字段在报文分片情况下会 被使用到,用于为报文的每个分片进行 编号
inject addr	5	[9:5]	ST 流在 TSN 网卡发送端的缓存地址
submit addr	5	[4:0]	ST 流在 TSN 网卡接收端的缓存地址

# A.2. 报文描述符格式

TSNSwitch3.2 中报文描述符格式如下表 A-3 所示。

表 A-3 报文描述符格式

字段	位宽 bit	位置	说明
dmac	48	[71:24]	标准以太网报文/TSN 报文 DMAC 字段 48bit 数据
standeth_tsn_flag	1	[23]	标准以太网报文和 TSN 报文标识位,其中 1'b1 表示标准以太网报文,1'b0 表示 TSN 报文

inport	4	[22:19]	报文输入 TSN 交换 IP 的接口号
lookup_en	1	[18]	查转发表使能信号,其中 1'b1 表示报文需要查找转发表,1'b0 表示报文不需要查找转发表
outport	9	[17:9]	报文在不查转发表情况下的输出接口号, 只有在 lookup_en 为 1'b0 时,该字段才被 使用
pkt_bufid	9	[8:0]	报文在集中缓存区中的缓存空间

# 附录 B.资源统计

# B.1. TSNSwitch3.2 资源统计

在 quartus 中编译 8 接口的 TSNSwitch3.2 工程所得到的 TSNSwitch3.2 使用的资源如下表 B-1 所示。

表 B-1 TSNSwitch3.2 资源统计

模块		自适应逻辑模 块 ALMS	寄存器 Register	块存储资源 Block menory bits	M20Ks
-a	交换逻辑 TSS	11016.9	19054	9044784	587
TSN 交 换机	硬件控制点 HCP	3407	4987	2716	4
	总和	14423.9	24041	9047500	591

# B.2. 时间敏感交换 TSS 资源统计

TSNSwitch3.2 工程中时间敏感交换 TSS 使用的资源如下表 B-2 所示。

表 B-2 时间敏感交换 TSS 资源统计

	模块	自适应逻 辑模块 ALMS	寄存器 Register	块存储资 源 Block menory bits	M20Ks
命令解析 模块 CPA	总和	273.8	396	0	0
	帧解析模块	137	312	0	0
控制输入 处理 CIP	输入缓存接口 模块	120.5	299	0	0
处理 CIP	网络接收模块	92.2	218	144	1
	总和	349.7	829	144	1
控制输出	控制队列管理 模块	16.2	57	224	1
处理逻辑 COP	控制发送模块	413.1	544	128	1
COI	总和	429.3	601	352	2
转发查表 模块 FLT	总和	426.8	1040	151232	14
	帧解析模块	144	318	0	0
网络输入	输入缓存接口 模块	107.8	301	0	0
处理 NIP	网络接收模块	97.2	217	144	1
	总和	349	836	144	1
8*NIP	总和	2792	6688	1152	8
	网络入队模块	109.1	189	0	0
	网络输出调度 模块	98.4	111	0	0
网络输出	网络队列管理	11.3	15	4608	1
模块 NOP	网络发送模块	425.3	635	128	1
	队列门控模块	9.1	26	8192	1
	总和	653.1	976	12928	3
8*NOP	总和	5224.8	7808	103424	24
集中缓存 模块 PCB	总和	1449.7	1719	8788480	538
交换逻辑 TSS	总和	11016.9	19054	9044784	587

# B.3. 硬件控制点 HCP 资源统计

TSNSwitch3.2 工程中硬件控制点 HCP 使用的资源如下表 B-3 所示。

表 B-3 HCP 资源统计

7	模块	自适应逻辑 模块 ALMS	寄存器 Register	块存储资源 Block memory bits	M20Ks
	配置与状态管理模块	832	1338	0	0
	帧解封装 模块	116	317	0	0
	帧封装模 块	348	220	0	0
	数据选择 模块	43	79	0	0
硬件	HCP 帧 解析模块	83	148	2444	2
控制点	MAC 自 学习模块	1104	2314	0	0
НСР	控制发送模块	310	214	128	1
	控制接收模块	53	127	144	1
	全局时钟同步模块	395	187	0	0
	数据分配 模块	5	12	0	0
	时间槽计 算模块	118	31	0	0
	总和	3407	4987	2716	4

# 附录 C.RAM 使用情况统计

表 C-1 TSNSwitch3.2 工程 RAM 使用情况

模块名	ram 类型	ram 位宽(bit)	ram 深度	资源(bit)
command_parser	伪双端口	44	4	176
control_rx	伪双端口(用 以生成 fifo)	9	16	144
control_queue_management	伪双端口(用 以生成 fifo)	14	16	224
control_tx	伪双端口	8	16	128
	伪双端口(用 以生成 fifo)	61	32	1952
forward_lookup_table	真双端口	57	32	1824
	真双端口	9	16384	147456
network_rx (*8)	伪双端口(用 以生成 fifo)	9	16	144×8=1152
network_queue_manage (*8)	伪双端口	9	512	4608×8=36864
network_tx (*8)	伪双端口(用 以生成 fifo)	8	16	128×8=1024
queue_gate_control (*8)	真双端口	8	1024	8192×8=65536
	伪双端口(用 以生成 fifo)	9	512	4608
pkt_centralized_buffer	真双端口	4	512	2048
	真双端口	134	65536	8781824
han fuama naga	伪双端口(用 以生成 fifo)	9	256	2304
hcp_frame_parse	伪双端口(用 以生成 fifo)	35	4	140
network_rx_hcp	伪双端口(用 以生成 fifo)	9	16	144
network_tx_hcp	伪双端口(用 以生成 fifo)	8	16	128
合计	/	/	/	9047676

### 附录 D.内部表项格式定义

### ● 转发表

转发表的格式如表 D-1 所示。

表 D-1 转发表数据格式

名称	含义	备注
0.14m out[0.0]	输出端口号(bitmap),总共8个网络	使用 RAM 进行实现,
outport[8:0]	接口与1个主机接口。	深度为 16K

转发表设计在转发查表(FLT)模块,该模块会根据接收到的描述符提取出 flow\_id, 再将 flow\_id 作为查表地址进行查找转发表。查表结果为输出端口号, 其中某位为高则代表往某个对应的输出端口进行转发, 本模块根据查表结果将描述符内容转发给对应的输出端口。转发表的深度为 16K, 代表由 TSNSwicth 组成的整个网络最多能够支持 16K 条流的转发。

### ● 门控表

门控表的格式如表 D-2 所示:

表 D-2 门控表数据格式

名称	含义	备注
goto otal voctor[7:0]	门控向量,对应8个门控信	使用 RAM 进行实现,
gate_ctrl_vector[7:0]	息。	深度为 1024

门控表设计在交换发送处理逻辑中的队列门控(QGC)模块,该模块根据接收到的时间槽信息以及时间槽切换信号来进行查表。本模块每接收到一个时间槽切换信号,便将时间槽的 ID 作为查表地址进行查找门控表,查表结果为门控向量,对应 8 个门控信号,当某位为高则代表打开对应的某个队列的门控,网络输出调度(NOS)模块根据该

门控进行对队列进行调度。门控表的深度为 1024, 代表 TSNSwitch 最多能够支持 1024 个时间槽做为一个周期。

## 附录 E.内部寄存器定义

架构内部可配置地址空间主要有两部分,包括: MDID 模块号和 真实地址空间,其中 MDID 模块号主要用来区分不同模块,而后 20 位为各个模块使用的地址空间。地址的第 19bit 位用于区别地址类型, 控制/表项寄存器可读可写,调试和版本寄存器只读,每个模块的地 址空间为 1024k,其中可读可写和只读寄存器各有 512k。具体地址含 义如下。

表 E-1 地址格式

ADDR[26:0]					
MDID[26:20]	ADDR[19]	ADDR[18:0]			
MDID : 0-127	0	该模块的控制寄存器,表项等,可读可写			
	1	只读			

每个处理模块的 MDID 号分配如下:

表 E-2 模块中的 MDID 和地址

处理模块	CSM TIS TSS		QGC	GTS	FLT	
MDID	100  0x0  0x1		0x2	0x3-0xa	0xb	0xc
地址	0x0-	0x100000-	0x200000-	0x300000-	0xb00000-	0xc00000-
	0xfffff	0x1fffff	0x2fffff	0xafffff	0xbfffff	0xcfffff

### ● CSM 模块

地址范围为 Addr 0x0-0xffff。

表 E-3 CSM 模块寄存器

Addr	Data
------	------

	[31:24]	[23:16]	[15:8]	[7:0]					
0x0	offset_l								
0x1	offset_h								
0x2	time_slot								
0x3		cfg	_finish						
0x4		po	rt_type						
0x5		qbv	_or_ach						
0x6		repo	ort_type						
0x7	report_en								
0x8	inject_slot_period								
0x9	submit_slot_period								
0xa	report_period								
0xb	offset_period								
0xc	rc_regulation_value								
0xd	be_regulation_value								
0xe	unmap_regulation_value								
0xf ~ 0xfffff		re	eserve						

表 E-4 寄存器的具体含义

name	bit	R/W	description	default
offset_l	31:17	R/W	代表时间偏移的高位值的低 15 位,表示毫秒	0
	16:0	R/W	时间偏移的低位,表示拍数	0
offset_h	31:17	R/W	保留位	0
	16	R/W	代表时间偏移的正负值,1代表正值,如果为0,则代表负值	0
	15:0	R/W	代表时间偏移的高位值的高 16位,表示毫秒	0
time slot	31:11	R/W	保留	
time_stot	10:0	R/W	时间槽大小	0
cfg_finish	31:2	R/W	保留	0
	1:0	R/W	配置完成寄存器, 0代表架构正在初始化,不接 收任何报文,	0

name	bit	R/W	description	default
			1 代表初始化完成,可以接收 NMAC 配置报文	
			2代表配置完成,可以接收除	
			ST报文的任何报文	
	21.0	D/III	3代表可以接收任何报文	0
	31:8	R/W	保留	0
port_type	7:0	R/W	网络端口类型寄存器,架构共有8个网络端口,寄存器的0-7位分别代表0-7端口的类型,1代表非合作类型,处理标准以太网类型的报文,0代表合作类型,处理TSN报文	0
	31:1	R/W	保留	0
qbv_or_ach	0	R/W	调度模式选择信号,网络输出逻辑中的调度机制是 QBV 模式还是 QCH 模式 0 代表 QBV 模式;1 代表 QCH 模式	0
	31:16	R/W	保留	0
report_type	15:0	R/W	上报类型,具体参考附录 D	0
	31:1	R/W	保留	0
report_en	0	R/W	上报使能信号,配置与状态管理模块是否进行周期性上报 0代表不上报;1代表上报	0
	31:12	R/W	保留	0
inject_slot_period	10:0	R/W	注入时间槽周期,架构内部时间槽切换的周期值 配置的值范围: 1-1024 个	0
	31:12	R/W	保留	0
submit_slot_period	10:0	R/W	提交时间槽周期,架构内部时间槽切换的周期值 配置的值范围: 1-1024 个	0
	31:12	R/W	保留	0
report_period	11:0	R/W	上报周期,配置与状态管理模块上报的周期值配置的值范围:1(ms)或1000(ms)	0
offset period	31:24	R/W	保留	0
offset_period	23:0	R/W	offset 补偿的配置周期	U

name	bit	R/W	description	default
	31:9	R/W	保留	
rc_regulation_value	8:0	R/W	RC 流的监管阈值,当 BUFID 的剩余个数小于该值,开始丢 弃 RC 报文	0
be_regulation_value	31:9	R/W	保留	
	8:0	R/W	BE 流的监管阈值,当 BUFID 的剩余个数小于该值,开始丢 弃 BE 报文和 RC 报文	0
	31:9	R/W	保留	
unmap_regulation_v alue	8:0	R/W	非映射流的监管阈值,当 BUFID 的剩余个数小于该值, 开始丢弃非映射报文	0
reserve	31:9	R/W	保留	0

# ● QGC 模块

地址范围为 Addr 0x300000-0xafffff, 其中 0x300000-0x3fffff 表示第一个端口的门控表,以此类推,共有 8 个端口门控。

表 E-5 地址格式

		Di	ata			
Addr	[31:24]			[7:0]		
port0_gate_table_N 0x300000-0x3003ff	0 号端口的门控表,N=0、1、、1023,输出门控 port0_gate_table_0 表示 0 号端口的第一个时刻的门 态					
port1_gate_table_N 0x400000-0x4003ff	1号端口的门控表,N=0、1、、1023					
port2_gate_table_N 0x500000-0x5003ff	2 号端口的门控表, N=0、1、、1023					
port3_gate_table_N 0x600000-0x6003ff	3 号端口的门控表,N=0、1、、1023					
port4_gate_table_N 0x700000-0x7003ff	4 号端口的门控表, N=0、1、、1023					
port5_gate_table_N 0x800000-0x8003ff	5号端口的门	控表,N=0、1	1023			
port6_gate_table_N 0x900000-0x9003ff	6号端口的门控表, N=0、1、、1023					
port7_gate_table_N 0xa00000-0xa003ff	7号端口的门	控表,N=0、1	1023			

表 E-6 寄存器的具体含义

name	bit	R/W	description	default
port0_gate_table_0	31:8	R/W	保留	0
	7:0	R/W	0-7 位分别代表 0-7 共 8 个队 列的门控状态, 0 代表该队列 的门控关闭, 1 代表开启	0
port7_gate_table_1023	31:8	R/W	保留	0
	7:0	R/W	0-7 位分别代表 0-7 共 8 个队 列的门控状态,0 代表该队列 的门控关闭,1 代表开启	0

# ● FLT 模块

地址范围为 Addr 0xc00000-0xcfffff。

表 E-7 地址格式

Addr	Data						
	[31:24]	[23:16]	[15:8]	[7:0]			
0xc00000-0xc03fff	forward_table_N,表示转发表,N=0,1,2,16383,						
0xc00000-0xc05111	forward_table_0	表示第0个转发	表				
0xc04000-0xcfffff	保留						

## 表 E-8 寄存器的具体含义

name	bit	R/W	description	default
	31:16	R/W	保留	0
forward_table_0	8:0	R/W	转发表的内容,使用 bitmap 的形式,0-8 位分别代表向 0-8 号端口,每位的值 0 代 表不向该端口转发,1 代表 向该端口转发	0
forward_table_16383	31:16	R/W	保留	0
	8:0	R/W	转发表的内容,使用 bitmap 的形式,0-8 位分别代表向 0-8 号端口,每位的值为 0 代表不向该端口转发,1 代 表向该端口转发	0
0xc04000-0xcffffff			保留	

## 附录 F.NMAC 报文格式

#### ● 配置报文格式

配置报文格式:在报文中用 count 字段(8bit)表示报文中包含的配置条目数,报文最小为 64 字节,最后不够 64 字节的报文需要补零。NMAC 命令在以太网报文中的封装如图 F-1 所示。

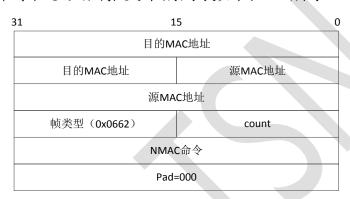


图 F-1 NMAC 配置报文格式

NMAC 命令的格式如图 F-2 所示。

31	0
Addr	
Data	
Data	
Data	]

图 F-2 NMAC 命令格式

当配置的寄存器数量为 1, NMAC 命令就包括 32bit 的 ADDR 和 32bit 的 DATA; 当配置的寄存器数量为 N (N>1), NMAC 命令就包括 32bitADDR 和 N\*32bit 的 DATA,第一个 DATA 以 ADDR 作为 RAM 写地址,第二个以及后续 DATA 以 ADDR 循环加 1 作为 RAM 写地址。

### ● 上报报文格式

上报报文格式: 其中报文类型为 NMAC 报文(0x1662)。

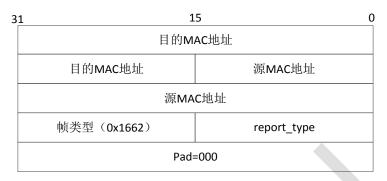


图 F-3 NMAC 上报报文格式

表 F-1 上报类型格式

上报类型(16bit)		<b>本</b> 当	
高 6bit	低 10bit	含义	
000000 单个寄存器	0	配置的单个寄存器,包含配置完成寄存器、端口状态寄存器、 存器、 时间槽大小寄存器、时间偏移寄存器、上报周期寄存器、 上报类型寄存器、应用周期寄存器	
000001 转发表	0	第 0-63 条转发表	
	1	第 64-127 条转发表	
	2-255	第 128-16383 条转发表	
000010 注入时刻表	0	第 0-63 条注入时刻表	
	1	第 64-127 条注入时刻表	
	2-15	第 128-1023 条注入时刻表	
000011 提交时刻表	0	第 0-63 条注入时刻表	
	1	第 64-127 条注入时刻表	
	2-15	第 128-1023 条注入时刻表	
000100-001 011 P0-P7 输出 门控表	0	第 0-63 条注入时刻表	
	1	第 64-127 条注入时刻表	
	2-15	第 128-1023 条注入时刻表	
001100 xx_state	0	暂未开发	

单个寄存器, report\_type 高 6bit 为 0000, 低 10bit 为 0。

转发表上报报文格式, report\_type 高 6bit 为 000001, 低 10bit 为

上报的第几块,转发表一共有 16K 条,每条转发表占用 2 字节(其中低 9bit 为有效数据),因此每个报文可以携带 64 条,总共需要 256个报文。

注入时刻表上报报文格式, report\_type 高 6bit 为 000010, 低 10bit 为上报的第几块, 注入时刻表一共有 1024 条, 每条转发表占用 2 字节(其中低 9bit 为有效数据), 因此每个报文可以携带 64 条, 总共需要 16 个报文。

提交时刻表上报报文格式, report\_type 高 6bit 为 000011, 低 10bit 为上报的第几块, 注入时刻表一共有 1024 条, 每条转发表占用 2 字节(其中低 9bit 为有效数据), 因此每个报文可以携带 64 条, 总共需要 16 个报文。

门控表按照端口划分,每个门控占用一块 RAM,共有 8 个端口。 每个端口两块 RAM,总共需要 16 块 RAM。

## 附录 G.command/command\_ack 命令格式

位置 位宽 名称 说明 该字段用来标识对哪个节点进行读 写。每个 TSE 或 TSS 都有一个唯一的 [203:180] 8 node\_id 节点 ID。该字段在 TSN 网卡+TSN 交 换机模式下使用到。 该字段用来标识对一个节点内的哪个 dest module i [179:172] 8 模块进行控制。TSE 或 TSS 内部每个 子模块都有一个唯一的模块 ID 4'b0001:寄存器或表项的写命令; 4'b0010:寄存器或表项的读命令; [171:168] 4 type 4'b0110:寄存器或表项的读响应。

表 G-1 command/command\_ack 命令格式

位置	位宽	名称	说明
[167:152]	16	addr	寄存器或表项的读/写地址
[151:0]	152	data	寄存器或表项的读/写数据;其中五元 组映射表的表项位宽最大,为152bit

# 附录 H.PTP 协议格式

● Sync, Delay\_req, Delay\_resq 与 test 报文格式



图 H-1 PTP 报文格式

- 1) 类型为: 16'h88F7;
- 2) 消息类型: sync 为 4'd1, delay\_req 为 4'd3, delay\_resq 为 4'd4, delay\_test 为 4'd5;
- 3) 长度为: 16'd64字节;
- 4) 修正域:透明时钟,起始时,该域为0;
- 5) 时间戳: 为时间戳 (其他无需关系的 PTP 字段填充 0)

# 附录 I.TSMP 消息协议格式

TSMP(时间敏感消息协议)是 TSN 控制器进行网络拓扑探测、对 TSN 芯片和 HCP 进行配置以及对帧进行封装的协议

- TSMP 帧设计原则
- 1) PTP 帧是 TSMP 帧的一种子类型;
- 2) TSNtag 是帧映射后的结果,在 TSN 网络中根据 TSNtag 对帧 进行逻辑处理(包括查表转发,入队,调度优先级,ST 流的 按时注入、按时提交、输出门控等);
- 3)在TSMP帧头中设计相关字段用来标识不同类型的TSMP帧。
- TSMP 帧格式

TSMP 帧的格式设计如下图所示。



图 I-1 TSMP 帧的格式

图中黄色字段为以太网帧头,蓝色字段为 TSMP 帧头,白色字段为 TSMP 帧数据域。TSMP 帧以太网头和 TSMP 帧头中各字段的含义详见下表。

	ı		
字段	位宽	说明	
TSNtag	48	TSMP 帧经映 2 射所得的结果。	
源 mac	48	暂未使用	
长度/类型	16	TSMP 帧类型为 0xff01(自定义)。	
子类型	8	用来标识不同类型的 TSMP 帧,目前包含 6 种类型: ARP 封装帧、Beacon 帧、芯片配置帧、HCP 配置帧、ICMP 封装帧、Probe 帧。	
输入端口号	8	主机发给 TSN 芯片的帧进入 TSN 芯片的端口号	

表 I-1 TSMP 帧头各字段的含义

# 表 I-2 TSMP 帧类型

帧类型	子类型的值	含义
ARP 封装帧	8'h0	ARP 帧封装到 TSMP 帧中在网络中进行传输, 将 ARP 帧完整地存放在 TSMP 数据域
Beacon 帧	8'h1	交换机、网卡上报到控制器的状态帧,将交换机、网卡的状态上报帧完整地存放在 TSMP 数据域
芯片配置帧	8'h2	控制器对交换机、网卡进行配置的帧,控制器 将 NMAC 配置帧封装到 TSMP 帧中,其中 NMAC 配置帧完整地存放在 TSMP 数据域
HCP 配置帧	8'h3	控制器对 HCP 进行配置的帧;配置信息存放在 TSMP 数据域。
HCP 状态上报帧	8'h4	HCP 上报的状态信息存放在 TSMP 数据域
PTP 封装帧	8'h5	将 PTP 帧(sync 帧、delay_req 帧、delay_resp 帧)封装到 TSMP 帧中, 其中 PTP 帧完整地存 放在 TSMP 数据域