CH57xNET 协议栈库说明

版本: 1A http://wch.cn

1、概述

随着物联网的普及、越来越多的单片机系统需要用到网络通讯。

CH57x 芯片自带以太网 MAC 和 PHY, 支持 10M 以太网,全双工,半双工,自动协商,线路自动转换等功能,可以直接和网络终端如 PC,嵌入式设备进行数据交互。

CH57xNET. LIB 提供了 TCP/IP 子程序库,集成了 TCP, UDP, ICMP, ARP, RARP, ICMP, IGMP 等以太网协议栈。可以同时支持 TCP, UDP 和 IPRAW 三种模式,最大支持 4 个 socket 同时通讯。

CH57xNET. LIB 适用于带有以太网功能的 CH57x 系列芯片,与 CH563NET. LIB 各函数用法与功能基本一致。

2、全局变量

2.1. CH57xNETConfig

CH57xNET 库配置变量, 其含义如下:

位 0-4 socket 的个数, 最大值为 4, 配置宏定义为 CH57xNET_MAX_SOCKET_NUM;

位 5-8 MAC 接收描述符的个数,最大值为 15, 配置宏定义为 RX_QUEUE_ENTRIES;

位 13 PING 使能, 1 为开启 PING, 0 为关闭 PING, 默认为开启, 配置宏定义为 CH57xNET_PING_ENABLE;

位 14-18 TCP 重试次数,配置宏定义为 TCP_RETRY_COUNT;

位 19-23 TCP 重试周期,单位为 50 毫秒,配置宏定义为 TCP_RETRY_PERIOD;

位 24 保留;

位 25 发送重试配置, 1 开启发送重试, 0 关闭发送重试;

CH57xNET_Config 是由上述配置宏定义在 CH57xNET. H 中计算得出的, 所以应用程序在包含 CH57xNET. H 前应该根据实际情况进行配置, 否则会采用默认的配置, 关于默认配置请参考 CH57xNET. H。

关于 CH57xNET 的其他配置请参考 4.2 章节

2. 2. CH57xMACRxDesBuf

CH57xMACRxDesBuf 为一维数组, MAC 接收描述符缓冲区, 大小为 RX_QUEUE_ENTRIES *16, 此数组必须要 16 字节对齐, 供 CH57xMAC 使用。

2. 3. CH57xMACRxBuf

CH57xMACRxBuf 为二维数组, MAC 接收缓冲区, 定义如下:

UINT8 CH57xMACRxBuf[RX QUEUE ENTRIES][MAX PKT SIZE]

地址 4 字节对齐, RX_QUEUE_ENTRIES 为接收描述个数, MAX_PKT_SIZE 为可以接收数据包的最大长度, 在 CH57xNET. H 中定义。

2.4. SocketInf

Socket Inf 为一维数组, socket 信息列表, 定义如下:

SOCK INF SocketInf[CH57xNET MAX SOCKET NUM]

地址 4 字节对齐,CH57xNET_MAX_SOCKET_NUM 为 socket 个数,Socket Inf 保存了各个 socket 的信息,其信息成员请参考 SOCK_INF 的定义。此变量由库内部进行读写操作,如果 没必要请勿在应用程序(是指调用库函数的用户程序,本文称应用程序,下同)中对其进行写操作。

2.5. CH57xInf

CH57xInf 此变量保存了库内部的全局信息变量,其各成员请参考 CH57xNET. H。应用程序可以通过此变量查询一些信息,例如产生不可达中断后,可以通过此变量查询不可达的一些信息。应用程序不可以对此变量进行写操作。

2.6. Memp_Memory

CH57xNET 内部使用的池分配内存,主要用于数据接收。其大小计算公式参考 CH57xNET. H 关于 CH57xNET_MEMP_SIZE 的宏定义。

2.7. Mem_Heap_Memory

CH57xNET 内部使用的堆分配内存,主要用于数据发送发数据。其大小计算公式参考 CH57xNET. H 关于 CH57xNET_RAM_HEAP_SIZE 的宏定义。

2.8. Mem_ArpTable

ARP 缓存表,用于记录 IP 和 MAC 对。ARP 缓存表的大小可以配置。

2.9. MemNum, MemSize

MemNum和MemSize是根据用户配置生成的数组,CH57xNET用着两个数组来管理内存分配,不可以修改。

3、子程序

3.1. 库子程序总表

分类	函数名	简要说明
	CH57xNET_Init	库初始化
	CH57xNET_GetVer	获取库版本号
	CH57xNET_MainTask	库主任务函数,需要不断调用
サ 土 ス **	CH57xNET_Timelsr	定时器中断服务子函数
│基本函数 │	CH57xNET_ETHIsr	以太网中断服务子函数
	CH57xNET_GetPHYStatus	获取 PHY 状态
	CH57xNET_QueryGlobalInt	查询全局中断
	CH57xNET_GetGlobalInt	查询全局中断并清零
	CH57xNET_Aton	将 ASCII 码地址转换为网络地址
	CH57xNET_Ntoa	将网络地址转换为 ASCII 码
	CH57xNET_CloseMac	关闭 MAC
	CH57xNET_OpenMac	打开 MAC
	CH57xNET_GetSocketInt	查询 socket 中断并清零
	CH57xNET_SocketCreat	创建 socket
	CH57xNET_SocketClose	关闭 socket
	CH57xNET_SocketRecvLen	获取 socket 接收数据长度
	CH57xNET_SocketRecv	socket 接收数据
socket 函数	CH57xNET_SocketSend	socket 发送数据
SOOKOT ELS	CH57xNET_SocketListen	TCP 监听
	CH57xNET_SocketConnect	TCP 连接
	CH57xNET_ModifyRecvBuf	修改 socket 接收缓冲区
	CH57xNET_SocketUdpSendTo	向指定的 IP,端口发送 UDP 报文
	CH57xNET_QueryUnack	查询是否有未 ACK 的报文
	CH57xNET_RetrySendUnack	重发未 ACK 的报文
DHCP 函数	CH57xNET_DHCPStart	启动 DHCP
	CH57xNET_DHCPStop	关闭 DHCP
DNS 函数	CH57xNET_InitDNS	初始化 DNS
	CH57xNET_GetHostName	获取主机 IP 地址
KEEPLIVE	CH57xNET_ConfigKeepLive	配置 KEEP LIVE 参数
函数	CH57xNET_SocketSetKeepLive	配置 socket 参数

关于中断:

库的全局中断和 socket 中断,其实仅仅是变量的一个标志,并非 CH57x 产生的硬件中断。

3.2. CH57xNET_Init

忍粉 百刑	UINT8 CH57xNET_Init(UINT8* ip, UINT8* gwip, UINT8* mask, UINT8*
函数原型	macaddr)
	ip: IP 地址指针
t会)	gwip: 网关地址指针
输入	mask: 子网掩码指针
	macaddr: MAC 地址指针
输出	无
返回	返回0表示成功,其他值错误
作用	① 将所有的全局变量进行清零,并根据配置和传递的变量进行全局变量初始
	化;
	② 初始化 MAC;
	③ 初始化 TCP/IP 协议栈。

子网掩码指针,可以设置为 NULL,如果为 NULL 则库会使用 255. 255. 255. 0 作为子网掩码。

CH57xNET_Init 对 MAC 初始化为自动协商模式、接收广播和 MAC 地址匹配的数据包,如果需要进行特殊操作,例如 PHY 需要工作在半双工模式、进行 HASH 过滤等,可以 CH57xNET_Init 之后添加外部代码实现。

3. 3. CH57xNET_GetVer

函数原型	UINT8 CH57xNET_GetVer(void)
输入	无
输出	无
返回	库的版本号
作用	获取库的版本号。

3.4. CH57xNET_MainTask

函数原型	void CH57xNET_MainTask(void)
输入	无
输出	无
返回	无
作用	库主任务函数,需要不断调用。

3.5. CH57xNET_TimeIsr

函数原型	void CH57xNET_Timelsr(UINT16 timperiod)
输入	timperiod: 定时周期
输出	无
返回	无
作用	定时器中断服务函数。

此函数主要为 CH57xNET 库提供时钟,需要周期性的定时调用,其调用周期为 timperiod,周期应该不大于重试次数,否则会导致重试间隔不准确。

3.6. CH57xNET_ETHIsr

函数原型	void CH57xNET_ETHIsr(void)
输入	无
输出	无
返回	无
作用	以太网中断服务函数,产生以太网中断后调用。

3.7. CH57xNET_GetPHYStatus

函数原型	UINT8 CH57xNET_GetPHYStatus(void)
输入	无
输出	无
返回	PHY 的状态
作用	获取 PHY 的当前状态,主要是以下状态: PHY_DISCONN、PHY_10M_FLL、
	PHY_10M_HALF、PHY_100M_FLL、PHY_100M_HALF。

$3.\,8.\ \, \text{CH}57x \text{NET_QueryGlobalInt}$

函数原型	UINT8 CH57xNET_QueryGlobalInt (void)
输入	无
输出	无
返回	全局中断状态
作用	获取全局中断状态。

$3.\,9.\ \text{CH}57x \text{NET_GetGlobalInt}$

函数原型	UINT8 CH57xNET_GetGlobalInt (void)
输入	无
输出	无
返回	全局中断状态
作用	获取全局中断状态,并将全局状态清零。

3.10. CH57xNET_Aton

函数原型	UINT8 CH57xNET_Aton(const UINT8 *cp, UINT8 *addr)
输入	cp: ASCII 码形式的地址,例如"192.168.1.2"
输出	addr: 网络地址, 例如: 0xC0A80102
返回	0 表示成功,否则失败
作用	将 ASCI I 码地址转换为网络地址。

3.11 CH57xNET_Ntoa

函数原型	UINT8 *CH57xNET_Ntoa(UINT8 *addr)
输入	addr: 网络地址,例如: 0xC0A80102
输出	无
返回	ASCII 码地址指针
作用	将网络地址转换为 ASCI I 码地址。

3.12 CH57xNET_CloseMac

函数原型	void CH57xNET_CloseMac(void)
输入	无
输出	无
返回	无
作用	关闭 MAC 的时钟和电源。

3.13 CH57xNET_OpenMac

函数原型	void CH57xNET_OpenMac(void)
输入	无
输出	无
返回	无
作用	打开 MAC。

CH57xNET 提供 CH57xNET_CloseMac 和 CH57xNET_OpenMac 函数主要是基于功耗的考虑。例如在以太网未连接的情况下,为了节省功耗,可以周期性的打开和关闭 MAC,直到检测到以太网连接。

应用层可以在不要网络连接时调用 CH57xNET_CloseMac 来关闭 MAC 的时钟和电源。需要时再调用 CH57xNET_OpenMac 来开启 MAC 的时钟和电源。注意,在调用 CH57xNET_OpenMac 后一定要重新打开以太网中断

3.14. CH57xNET_GetSocketInt

函数原型	UINT8 CH57xNET_GetSocketInt (void)
输入	无
输出	无
返回	返回 socket 中断
作用	获取 socket 中断,并将 socket 中断清零。

3.15. CH57xNET_SocketCreat

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketCreat (UINT8 *socketid,SOCK_INF *socinf)
输入	socinf: socket 信息列表
输出	socketid: socket 索引
返回	执行状态
作用	创建 socket。

socketinf 仅作为变量传递,CH57xNET_SocketCreat 对列表信息进行分析,如果信息合法,则会从 SocketInf[CH57xNET_MAX_SOCKET_NUM]中找到一个空闲的列表 n,将 socketInf 复制到 SocketInf[n]中,将 SocketInf[n]锁定并创建相应的 UDP、TCP 或者 IPRAW 连接。如果创建成功,将 n 写入到 socketid 中并返回成功。

在创建 UDP, TCP 客户端,IPRAW 时,应该在创建之前分配好接收缓冲区和接收缓冲区大小。TCP 服务器分配的方式则不同,应该在接收到连接成功中断后调用函数 CH57xNET_ModifyRecvBuf 来分配接收缓冲区。

具体使用方法请参考相关例程。

3.16. CH57xNET_SocketClose

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketClose (UINT8 socketid, UINT8 flag)
输入	socketid: socket 索引
	flag: 关闭标志
输出	无
返回	执行状态
作用	关闭 socket。

在 UDP 和 IPRAW 模式下, flag 无效,调用此函数可以立即关闭 socket。

在 TCP 模式下, flag 可以为:

TCP_CLOSE_NORMAL 表示正常关闭, 4次握手后关闭, 关闭速度较慢;

TCP_CLOSE_RST 表示复位连接, CH57xNET 会向目的端发送 RST 进行复位, 关闭速度较快; TCP_CLOSE_ABANDON 表示直接丢弃, 不会向目的端发送任何信息, 关闭 socket, 关闭速度最快。

调用此函数,一般可能需要等待一定的时间才可以关闭,这个时间主要是因为库需要一定的时间去中止 TCP 连接,只要产生 SINT_STAT_TIM_OUT 或 SINT_STAT_DISCONNECT 中断,则此 socket 一定是关闭状态。

3.17. CH57xNET_SocketRecvLen

函数原型	UINT32 CH57xNET_SocketRecvLen(UINT8 socketid,UINT32 *bufaddr)
输入	socketid: socket 索引
输出	bufaddr: socket 接收缓冲区地址
返回	接收数据长度
作用	获取 socket 接收数据长度。

此函数主要用于获取 socket 接收数据长度和接收缓冲区地址,应用程序可以直接使用此函数输出的地址,不需要复制即可使用内部接收缓冲区的数据,可以在一定程度上节约 RAM。如果 bufaddr 置为 NULL,则此函数仅返回 socket 接收数据的长度。

3.18. CH57xNET_SocketRecv

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketRecv(UINT8 socketid, UINT8 *buf, UINT32 *len)
输入	socketid: socket 索引 buf: 应用层缓冲区地址 len: 接收长度
输出	无
返回	执行状态
作用	读取 socket 缓冲区的数据。

此函数将 socket 接收缓冲区的数据复制到 buf 中,实际复制的数据长度会写入到 len 中。

CH57xNET 提供了两种接收数据的方式,第一种为中断方式,另一种为回调模式。

中断方式是指 CH57xNET 在接收到数据后,产生中断,用户可以通过函数

CH57xNET_SocketRecvLen 和 CH57xNET_SocketRecv 来读取接收到的数据。IPRAW, UDP 和 TCP 均可以采用这种方式接收数据。如果参数 buf 不为 NULL,CH57xNET_SocketRecv 将内部缓存区的数据复制到 buf 中。如果 buf 为 NULL,则*Ien 不能小于实际的长度,表示应用层已经将所有的数据处理完毕。

回调模式仅在 UDP 模式下有效, CH57xNET 在接收到数据后通过回调 Socket Inf 结构中的 AppCallBack 函数来通知应用层接收数据。AppCallBack 由应用层来实现,应用层必须在此函数中将所有数据读完,否则 CH57xNET 会强行清除。如果不需要回调模式,务必在创建socket 时将 AppCallBack 清除为 0。回调函数的原型如下:

函数原型	<pre>void (*AppCallBack) (struct _SCOK_INF *socinf, UINT32 ipaddr, UINT16 port, UINT8 *buf, UINT32 len)</pre>
输入	socinf: CH57xNET 将 socket 信息列表通过此形参传递给应用层,应用层通过此参数可以知道 socket 信息。 ipaddr: 数据报文的源 IP 地址 port: 数据报文的源端口 buf: 缓冲区地址 len: 数据长度
输出	无
返回	无
作用	UDP 模式下接收回调函数。

3. 19. CH57xNET_SocketSend

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketSend(UINT8 socketid, UINT8 *buf, UINT32 *len)
输入	socketid: socket 索引 buf: 应用层缓冲区地址 len: 发送长度
输出	无
返回	执行状态
作用	socket 发送数据。

该函数将 buf 中的数据复制到内部协议栈发送缓冲区中,将数据发送,并将实际发送的长度通过 len 输出,应用层在实际处理的时候需要检查 len,以便确定实际发送的数据长度。如果发送的数据过多,此函数会自动重试多次进行发送,此函数返回 0(成功)并不表示将所有的数据发送完毕。

3. 20. CH57xNET_SocketUdpSendTo

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketUdpSendTo(UINT8 socketid, UINT8 *buf, UINT32
	*len,UINT8 *ip,UINT16 port)
socketid: socket 索引	
输入	buf: 缓冲区起始地址
	len: 发送数据长度
	ip: 目的 IP 地址
	port: 目的端口
输出	len 实际发送的长度
返回	执行状态
作用	向指定的 IP 和端口发送 UDP 数据报文。

在 UDP 模式下 CH57xNET_SocketSend 和 CH57xNET_SocketUdpSendTo 的区别在于,前者只能向创建 socket 时指定的目标 IP 和端口发送数据,后者可以向任意的 IP 和端口发送数据。CH57xNET_SocketUdpSendTo 一般用在 UDP 服务器模式。

3.21. CH57xNET_SocketListen

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketListen(UINT8 socketid)
输入	socketid: socket 索引
输出	无
返回	执行状态
作用	TCP 监听,在 TCP SERVER 模式下使用。

如果应用层需要建立一个 TCP SERVER, 首先使用 CH57xNET_SocketCreat 创建一个 TCP, 然后调用该函数使 TCP 进入监听模式。在监听模式的 TCP 是不进行数据收发的,仅仅是监听 TCP 连接, 一旦有客户端向此服务器连接, 库会自动分配一个 socket 并产生连接中断 SINT STAT CONNECT。所以监听的 TCP 并不需要分配接收缓冲区。

3. 22. CH57xNET_SocketConnect

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketConnect (UINT8 socketid)
输入	socketid: socket 索引
输出	无
返回	执行状态
作用	TCP 连接,在 TCP Client 模式下使用。

如果应用层需要建立一个 TCP Client, 首先使用 CH57xNET_SocketCreat 创建一个 TCP, 然后调用该函数进入连接。连接成功后会产生连接中断 SINT_STAT_CONNECT。如果远端不在线或端口未打开, 库会自动重试一定次数, 仍然不成功会产生超时中断 SINT_STAT_TIM_OUT。

3.23. CH57xNET_ModifyRecvBuf

函数原型	void CH57xNET_ModifyRecvBuf (UINT8 sockeid, UINT32 bufaddr, UINT32
	bufsize)
	socketid: socket 索引
输入	bufaddr: 缓冲区起始地址
	bufsize: 缓冲区大小
输出	无
返回	无
作用	修改 socket 接收缓冲区。

为了使应用层方便灵活的处理数据,库允许动态修改修改 socket 接收缓冲区的地址和大小,在修改接收缓冲区前最好调用 CH57xNET_SocketRecvLen 来检查缓冲区中是否有剩余数据,一旦调用 CH57xNET_ModifyRecvBuf,原缓冲区的数据将会被清除。在 TCP 模式下,如果连接已经建立,调用 CH57xNET_ModifyRecvBuf,库会向远端通告当前窗口大小。

3. 24. CH57xNET_SetSocketTTL

函数原型	UINT8 CH57xNET_SetSocketTTL(UINT8 socketid, UINT8 ttl)
tA)	socketid: socket 索引
输入	ttl: TTL值
输出	无
返回	执行状态
作用	修改 socket 的 TTL。

注意: TTL 不可以为 0, 默认为 128。

3. 25. CH57xNET_QueryUnack

函数原型	UINT8 CH57xNET_QueryUnack(SOCK_INF *sockinf,UINT32	
四奴尽至	*addrlist, UINT16 lislen)	
	socketid: socket 索引	
输入	addrlist: 未发送成功数据缓存地址列表	
	lislen: addrlist 长度	
输出	无	
返回	未发送成功报文的个数	
作用	查询 TCP 未发送成功的报文信息。	

Unack Segment 指未发送成功的 TCP 报文。

CH57xNET_QueryUnack 用于查询 socket 未发送成功报文的个数以及报文的地址。有两种使用法:

- 1: 查询 Unack Segment 个数,参数 addrlist 为 NULL, CH57xNET_QueryUnack 会返回此 socket Unack Segment 的个数。
- 2: 查询 Unack Segment 的信息,CH57xNET_QueryUnack 会向 addrlist 写入这些数据报文的地址。

应用层也可以通过循环 CH57xNET_QueryUnack (sockinf, NULL, 0) 来查询是否有 Unack Segment。如果有再次调用 CH57xNET_QueryUnack 来获取信息:

```
While(1)
{
    If(CH57xNET_QueryUnack(sockinf, NULL, 0))
    {
        CH57xNET_QueryUnack(sockinf, addrlist, sizeof(addrlist));
    }
    /*其他任务*/
}
```

3.26. CH57xNET_RetrySendUnack

函数原型	void CH57xNET_RetrySendUnack (UINT8 socketid)
输入	socketid: socket 索引
输出	无
返回	无
作用	重发未发送成功的报文。

CH57xNET_RetrySendUnack 仅在 TCP 模式下有效,用于重发未发送成功的报文。应用程序可以通过 CH57xNET_QueryUnack 检查 socket 的数据是否已经全部成功发送,如果需要可以调用 CH57xNET_RetrySendUnack 立即将数据报文重新发送。一般情况下不需要应用层来重新发送,CH57xNET 会自动重试。

3.27. CH57xNET_DHCPStart

函数原型	UINT8 CH57xNET_DHCPStart(u8(* usercall)(UINT8, void *))
输入	usercall: 应用层回调函数
输出	无
返回	状态。0表示成功,其他值为失败
作用	启动 DHCP。

如果使用 DHCP 功能,需要在工程中添加 CH57xNET_DHCP. 0 文件。当 DHCP 成功或者失败时,库会调用 usercall 函数,通知应用层 DHCP 的状态, CH57xNET 向本函数传递两个参数,第一个参数为 DHCP 状态, 0 为成功,其他值失败,当 DHCP 成功时,用户可以通过第二个参数获取到一个指针,该指针指向的地址依次保存了 IP 地址,网关地址,子网掩码,主 DNS和次 DNS,一共 20 个字节. 注意该指针为临时变量 usercall 返回后,该指针失效。

如果当前网络内没有 DHCP Server, 会产生超时时间,超时时间约为 10 秒。超时后调用 usercall 函数通知应用层,此时 DHCP 并不会停止,会一直查找 DHCP Server。用户可以调用 CH57xNET DHCPStop 来停止 DHCP。

使用时注意以下两点:

- 1:必须在 CH57xNET_Init 成功之后启动 DHCP(必须)。
- 2: 在 DHCP 成功之后, 再创建 socket (推荐)。

如果 DHCP 失败,则可以用 CH57xNET Init 时使用的 IP 地址进行通讯。

3.28. CH57xNET_DHCPStop

函数原型	UINT8 CH57xNET_DHCPStop(void)
输入	无
输出	无
返回	返回成功
作用	停止 DHCP。

3.29. CH57xNET_InitDNS

函数原型	void CH57xNET_InitDNS(UINT8 *dnsip, UINT16 port)
输入	dnsip: DNS 服务器的 IP 地址
1111八	port: DNS 服务器端口
输出	无
返回	无
作用	初始化 DNS

如果使用 DNS 功能,在 CH57xNET_Init 之前调用此函数,来启动 DNS 功能。 注意:如果使用 DNS 功能,需要在工程文件中添加 CH57xnet_dns.o。

3.30. CH57xNET GetHostName

函数原型	UINT8 CH57xNET_GetHostName(const char *hostname, UINT8	
凶奴尽至	*addr,dns_callback found,void *arg)	
	hostname: 主机的域名	
输入	found: 回调函数	
	arg: found 的参数	
输出	addr:输出主机的 IP 地址,仅在函数返回 0 时有效,必须四字节对齐。	
返回	执行结果	
作用	获取主机 IP 地址	

found 为应用层的函数指针。其基本原型如下:

typedef void (*dns_callback) (const char *name, u8 *ipaddr, void *callback_arg); 此函数用于获取主机的 IP 地址。hostname 为主机域名,addr 为 IP 地址指针,如果 hostname 对应的 IP 地址已经在 DNS 的缓存中,CH57xNET_GetHostName 会直接返回成功,并且把主机所对应的 IP 地址输出到 addr 中。如果不在缓冲存中,则 DNS 模块会发起 DNS 事务,向 DNS 服务器询问,失败或者成功后会调用 found 函数,失败参数 ipaddr 为 NULL。

arg 为 found 所需要的参数,可以为 NULL。但是 found 不可以为 NULL。

CH57xNET_GetHostName 函数有以下几点需要注意:

- 1: addr 必须 4 字节对齐, 否则会返回对齐错误。
- 2: hostname 字符串最大长度不得大于 256。

参考例程:

```
 \begin{split} & i = CH57xNET\_GetHostName ("www. wch. cn", p, CH57xNET\_DNSCallBack, NULL) \,; \\ & if (i == 0) \, \\ & \\ & printf ("CH57xNET\_GetHostName Success\n") \,; \\ & printf ("Host Name = %s\n", name) \,; \\ & printf ("IP = %d. %d. %d. %d\n", p[0], p[1], p[2], p[3]) \,; \\ & \\ & \} \end{split}
```

```
void CH57xNET_DNSCallBack(const char *name, UINT8 *ipaddr, void *callback_arg)
{
    if(ipaddr == NULL)
    {
        printf("DNS Fail\n");
        return;
    }
    printf("Host Name = %s\n", name);
    printf("IP = %d. %d. %d. %d\n", ipaddr[0], ipaddr[1], ipaddr[2], ipaddr[3]);
    if(callback_arg != NULL)
    {
        printf("callback_arg = %02x\n", (*(u8 *)callback_arg));
    }
}
```

3.31. CH57xNET_ConfigKeepLive

函数原型	void CH57xNET_ConfigKeepLive(struct _KEEP_CFG *cfg)
输入	cfg: KEEPLIVE 配置参数
输出	无
返回	无
作用	配置库的 KEEPLIVE 全局参数

此函数用于配置 CH57xNET 中 KEEPLIVE 的参数。struct _KEEP_CFG 结构在 CH57xNET. H 中定义。

```
struct _KEEP_CFG
{
    UINT32 KLIdle;
    UINT32 KLIntvl;
    UINT32 KLCount;
}
```

KLIdle: 空闲时间,是指 TCP 连接空闲一定的时间后启动 KEEPLIVE 探测,单位为 MS,默认值为 20000。

KLIntvl: 间隔,是指 TCPKVIE 探测超时间隔时间,单位为 MS,默认值为 15000。

KLCount:次数,是指KEEPLIVE探测的次数,默认值为9。

此设置是对库做全局设置,对启动 KEEPLIVE 功能的 TCP 连接有效。当 KEEPLIVE 发送 KLCount 次探测对方均无任何响应,则认为此连接无效。会断开连接。此函数应该在初始化库后调用。

3.32. CH57xNET_SocketSetKeepLive

函数原型	UINT8 CH57xNET_SocketSetKeepLive(UINT8 socketid,UINT8 cfg);
<i>+</i> A \	socketid: socket 索引
输入	cfg: 配置值
输出	无
返回	0 为成功,其他为失败
作用	启动/关闭 socket

此函数用于开启或者关闭 socket 的 KEEPLIVE 功能, cfg 为 1 表示开启 KEEPLIVE, 为 0 表示关闭。在创建 scoekt 后, KEEPLIVE 默认为关闭。TCP 客户端, 在打开 socket 后, 调用此函数开启 KEEPLIVE 功能; TCP 服务器, 在产生 SINT_STAT_CONNECT 后调用此函数开启 KEEPLIVE 功能。

4、使用指南

4.1. 初始化

CH57xNET_Init 为库初始化函数。关于 CH57xNET_Init 函数使用方法请参考 3.2。对 CH57xNET 初始化后,应用层需要开启以太网中断和全局中断,并在相应的中断函数中调用中断服务函数 CH57xNET_ETHIsr,另外库函数需要外部提供时钟,用于和时间相关的任务,例如刷新 ARP 列表,TCP 超时等,所以还需要应用程序初始化一个定时器,在定时器溢出中断中调用定时器中断服务函数 CH57xNET_TimeIsr,定时周期应用层自行定义,但是不得超过 TCP 重试周期。

综上,在调用 CH57xNET_Init 后应用层需要开启以太网中断,初始化定时器,开启定时器中断,开启总中断。

4.2. 关于配置

CH57xNETConfig 是库中定义的一个 32 位的全局变量,详细信息请参考 2.1.,在调用 CH57xNET_Init 之前通过 LIB_CFG_VALUE 将配置信息传递给 CH57xNETConfig。请参考例程。

由于 LIB_CFG_VALUE 的值是在 CH57xNET. H 中进行计算的, 所以应用程序应该在 include" CH57xNET. H"之前对库进行配置,否则将采用默认配置,默认配置请参考 CH57xNET. H。

本节主要介绍 IPRAW, UDP, TCP, 内存分配等配置的含义以及方法。

- (1) CH57×NET MEM ALIGNMENT
- 字节对齐,必须配置为4的整数倍。
- (2) CH57×NET_NUM_IPRAW

用于配置 IPRAW (IP 原始套接字) 连接的个数,最小值为 1。用于 IPRAW 通讯。

- (3) CH57xNET NUM UDP
- 用于配置 UDP 连接的个数,最小值为 1。用于 UDP 通讯。
- (4) CH57xNET_NUM_TCP
- 用于配置 TCP 连接的个数,最小值为 1。用于 TCP 通讯。
- (5) CH57×NET_NUM_TCP_LISTEN

用于配置 TCP 监听的个数,最小值为1。TCP 监听的 socket 仅仅用于监听,一旦监听到

TCP 连接, 会立即分配一个 TCP 连接, 占用 CH57xNET_NUM_TCP 的个数。

(6) CH57xNET_NUM_PBUF

用于配置 PBUF 结构的个数, PBUF 结构主要用于管理内存分配,包括申请 UDP, TCP, IPRAW 内存以及收发内存,如果应用程序需要较多的 socket 连接和有大批量的数据收发,此值要设置大些。

(7) CH57xNET_NUM_POOL_BUF

POOL BUF 的个数, POOL BUF 主要是用来接收数据时使用,如果接收大批数据,此值要设置大些。

(8) CH57xNET NUM TCP SEG

TCP Segments 的个数,CH57xNET 每次发送一个 TCP 数据包时,都要先申请一个 TCP Segments。如果 TCP 连接数较多时,收发数据量较大时,此值应设置大些。例如当前 TCP 连接有 4 个,每个接收缓冲区设置为 2 个 TCP_MSS,假设每次收到一包数据后都会进行一次 ACK,则 CH57xNET_NUM_TCP_SEG 应该配置大于(4*2),这只是最严重的情况,实际上每次 ACK(或者发送的数据)被收到后,都会释放此数据的 Segments。

- (9) CH57xNET_NUM_IP_REASSDATA
- IP 分片的包个数。每个包的大小为 CH57xNET SIZE POOL BUF, 此值最小可以设置为 1。
- (10) CH57×NET_TCP_MSS

TCP 最大报文段的长度,此值最大为 1460,最小为 60,报文段的长度 TCP 报文最大数据块长度。综合传输和资源考虑,建议此值不要小于 536 字节。

(11) CH57x MEM HEAP SIZE

堆分配内存大小,堆分配主要用于一些不定长度的内存分配,例如发送数据。如果 TCP 有大批量数据收发,则此值应该设置大些。若发送数据时希望使用应用层内存,参考本节 MISCE CFGO TCP SEND COPY。

(12) CH57xNET_NUM_ARP_TABLE

ARP 缓存,存放 IP 和 MAC,此值最小可以设置为 1,最大为 0X7F。如果 CH57xNET 需要和 4 台 PC 进行网络通讯,其中两台会大批量收发数据,则建议设置为 4。如果小于 2,则会严重影响通讯效率。

(13) MISCE_CFGO_TCP_SEND_COPY

该配置仅在 TCP 通讯时有效。

MISCE_CFGO_TCP_SEND_COPY 为 1 时表示开启发送复制功能, CH57xNET 将应用层数据复制到内部的堆内存中, 然后进行打包发送。

MISCE_CFGO_TCP_SEND_COPY 为 0 时表示关闭发送复制功能,详细的使用方法请参考 3. 25 章节。

(14) MISCE_CFGO_TCP_RECV_COPY

调试使用,默认为开启,此值为1速度会加快。

(15) MISCE_CFGO_TCP_OLD_EDLETE

MISCE_CFGO_TCP_OLD_EDLETE 为 1 时, CH57xNET 申请不到 TCP 连接时, 会删除较老的 TCP 连接,默认关闭此功能。

4.3. 关于中断

中断分为全局中断和 socket 中断。全局中断中状态定义如下表。

位	名称	描述
[5:7]	-	保留
4	GINT_STAT_SOCKET	socket 中断
3	ı	保留
2	GINT_STAT_PHY_CHANGE	PHY 状态改变中断
1	ı	保留
0	GINT_STAT_UNREACH	不可达中断

- ① GINT_STAT_UNREACH,不可达中断。 当库收到 ICMP 不可达中断报文后,将不可达 IP 数据包的 IP 地址,端口,协议类型保存到不可达信息表中,然后产生此中断,应用程序可以通过查询 CH57xInf 结构中的 UnreachCode, UnreachProto 和 UnreachPort 来获取不可达的相关信息。
- ② GINT_STAT_PHY_CHANGE, PHY 变化中断。当 CH57x 的 PHY 连接有变化时产生此中断,例如 PHY 状态由连接状态变化为断开状态或者由断开状态变化为连接状态。应用程序可以通过 CH57xNET GetPHYStatus 来获取当前的 PHY 状态
- ③ GINT_STAT_SOCK, socket 中断。当 socket 有中断事件时库会产生此中断,应用程序可以通过 CH57xNET GetSocketInt 来获取 socket 的中断状态。

socket 的中断状态定义如下表:

位	名称	描述
7	-	保留
6	SINT_STAT_TIM_OUT	超时
5	_	保留
4	SINT_STAT_DISCONNECT	TCP 断开
3	SINT_STAT_CONNECT	TCP 连接
2	SINT_STAT_RECV	接收缓冲区非空
[0:1]	_	保留

- ① SINT_STAT_RECV,接收缓冲区非空中断,当 socket 收到数据后,会产生此中断,应用层收到此中断后,应该使用 CH57xNET_SocketRecvLen 来获取接收数据长度,根据长度使用 CH57xNET_SocketRecv 来读取接收缓冲区的数据。
- ② SINT_STAT_CONNECT, TCP 连接中断, 仅在在 TCP 模式下有效 0, 表明 TCP 连接成功, 应用层必须在产生此中断后, 才可以进行数据传输。
- ③ SINT_STAT_DISCONNECT, TCP 连接断开中断,仅在 TCP 模式下有效,表明 TCP 连接断开,连接断开后,应用层不得再进行数据传输。
- ④ SINT_STAT_TIM_OUT, TCP 模式下, TCP 连接、断开、发送数据等过程中出现超时, 会产生此中断。如果发送某些异常情况,库内部会关闭此连接时,也会产生该中断。TCP 模式下一旦产生此中断,socket 将会被关闭,且 socket 的相关配置被清除,所以应用层如果需要再次使用此 socket 必须重新初始化并连接或者监听。IPRAW、UDP 模式下,发送数据失败也会产生此中断,但 socket 不会被关闭。

注:本章节所表述的中断是指变量的标志,为了表述方便和易于理解,在库和本文档中均用中断进行说明,并非 MCU 的硬件中断。

4. 4. 关于 socket

库支持的 socket 种类及个数分配如下表:

种类	个数
IPRAW	1-4
UDP	1–4
TCP 连接	1-4
TCP 监听	1-4

CH57xNET 最多支持 4 个 socket。

4.5. IPRAW

创建 IPRAW socket 的步骤:

- ① 设置协议字段,在 IPRAW 模式下.即 SourPort:
- ② 设置目标 IP 地址;
- ③ 设置接收缓冲区起始地址和长度;
- ④ 设置协议类型为 PROTO TYPE IP RAW;
- ⑤ 调用 CH57xNET_SocketCreat 函数,将上述设置传递给本函数即可。

CH57xNET_SocketCreat 会在 socket 信息列表中找到一个空闲的信息表,将上述配置复制到此空闲列表中。如果没找到空闲列表将返回错误,创建成功后返回,并将空闲信息表输出给应用层。

IP 报文结构:

目的 MAC	源 MAC	类型	IP 首部	IPRAW 数据	CRC32
6 Bytes	6 Bytes	2 Bytes	20 Bytes	最大 1480 Bytes	4 Bytes

应用层可以调用 CH57xNET_SocketSend 发送数据,发送的数据长度不做限制,库内部会自动循环将数据依次进行发送, IPRAW 一包允许发送的最大长度为 1480 字节,如果应用层写入的数据流长度大于 1480 字节,库会将数据流封装成若干个 IP 包进行发送。如果发送失败会立即返回。

IPRAW 模式下发送数据可能会产生 SINT_STAT_TIM_OUT 中断,表示数据发送失败,导致发送数据失败一般有以下两个原因:

- ① 如果目的 IP 地址和 CH57x 在同一个子网,则可能目的 IP 地址的网络设备不在线。
- ② 如果目的 IP 地址和 CH57x 不在同一个子网,则可能 CH57x 的网关不在线。

当库收到 IP 数据包后,首先检测协议字段和 socket 设置的协议字段是否相同,如果相同则将 IPRAW 数据包复制到接收缓冲区中并产生 SINT_STAT_RECV 中断,应用层收到此中断后,可以调用 CH57xNET_SocketRecvLen 获取当前 socket 缓冲区的有效长度,根据长度应用层调用 CH57xNET_SocketRecv 读取 socket 接收缓冲区的数据,应用程序可以一次将所有的数据读出,也可以分多次读出。由于 IPRAW 模式下无法进行流控,建议应用层查询到接收数

据中断口后应立即将所有数据读出,以免被后续的数据覆盖。

关于协议字段设置的注意事项

库处理 IPRAW 的优先级高于 UDP 和 TCP,如果 IP 协议字段设置为 17(UDP)或者 6(TCP),则可能存在和其他 socket 冲突的可能性,在使用时应当注意避免,下面列举两种情况进行说明:

- ① socket0 设置为 IPRAW 模式, IP 协议字段为 17, socket1 为 UDP 模式。在 UDP 模式下, IP 包的协议字段也是 17, 这样就会导致 socket1 通讯的数据会被 socket0 拦截, 无法接收到数据。
- ② socket0 设置为 IPRAW 模式, IP 协议字段为 6, socket1 为 TCP 模式。在 TCP 模式下, IP 包的协议字段也是 6, 这样就会导致 socket1 通讯的数据会被 socket0 拦截, 无法接收到数据。

库支持 IP 分片功能, 但是最大分片的数据包长度不得大于接收缓冲区的长度。

4.6. UDP 客户端

创建 UDP socket 的步骤:

- ① 设置源端口;
- ② 设置目的端口;
- ③ 设置目标 IP 地址;
- ④ 设置接收缓冲区起始地址和长度;
- ⑤ 设置协议类型为 PROTO_TYPE_UDP;
- ⑥ 调用 CH57xNET SocketCreat 函数,将上述设置传递给本函数即可。

CH57xNET_SocketCreat 会在 socket 信息列表中找到一个空闲的信息表,将上述配置复制到此空闲列表中。如果没找到空闲列表将返回错误,创建成功后返回,并将空闲信息表输出给应用层。

UDP 报文结构:

目的 MAC	源 MAC	类型	IP 首部	UDP 首部	UDP 数据	CRC32
6 Bytes	6 Bytes	2 Bytes	20 Bytes	8 Bytes	最大 1472 Bytes	4 Bytes

UDP 是一个简单的,不可靠的,面向数据报文的运输层协议,传输速度较快,不能保证数据能达到目的地,必须由应用层来保证传输的可靠稳定。

应用层可以调用 CH57xNET_SocketSend 发送数据,发送的数据长度不做限制,库内部会自动循环将数据依次进行发送, UDP 一包允许发送的最大长度为 1472 字节,如果应用层写入的数据流长度大于 1472 字节,库会将数据流封装成若干个 UDP 包进行发送。如果发送失败会立即返回。

UDP 模式下发送数据可能会产生 SINT_STAT_TIM_OUT 中断,表示数据发送失败,在 UDP 模式下产生此中断后,socket 不会被关闭,这点和 TCP 处理有所不同。导致发送数据失败一般有以下两个原因:

- ① 如果目的 IP 地址和 CH57x 在同一个子网,则可能目的 IP 地址的网络设备不在线。
- ② 如果目的 IP 地址和 CH57x 不在同一个子网,则可能 CH57x 的网关不在线。

当库收到 UDP 数据包后,将 UDP 数据包复制到接收缓冲区中并产生 SINT_STAT_RECV 中断,应用层收到此中断后,可以调用 CH57xNET_SocketRecvLen 获取当前 socket 缓冲区的有效长度,根据长度应用层调用 CH57xNET_SocketRecv 读取 socket 接收缓冲区的数据,应用程序

可以一次将所有的数据读出,也可以分多次读出。由于 UDP 模式下无法进行流控,建议应用层查询到接收数据中断口后应立即将所有数据读出,以免被后续的数据覆盖。

4.7. UDP 服务器

UDP 服务器,可以接收任意 IP 地址发送给本机端口的地址。

创建 UDP socket 的步骤:

- ① 设置源端口:
- ② 设置目标 IP 地址, 目的地址为 255. 255. 255. 255;
- ③ 设置接收缓冲区起始地址和长度;
- ④ 设置协议类型为 PROTO TYPE UDP;
- ⑤ 设置接收回调函数的入口地址;
- ⑥ 调用 CH57xNET_SocketCreat 函数,将上述设置传递给本函数即可。

在 UDP 服务器模式下,为了区分数据包的源 IP 和源端口,CH57xNET 在 SocketInf 中增加了 AppCallBack 函数指针。当 UDP 接收到数据后,通过 AppCallBack 函数通告应用层此数据包的源 IP,源端口。在 AppCallBack 函数中,应用层应将所有数据全部读,CH57xNET 在回调 AppCallBack 后会将接收缓冲区所有相关变量初始化。

如果不通过回调方式接收数据,请务必将 Socket Inf 中的 AppCallBack 初始化为 0。

4.8. TCP 客户端

创建 TCP 客户端 socket 的步骤:

- ① 设置源端口:
- ② 设置目的端口:
- ③ 设置目标 IP 地址;
- ④ 设置接收缓冲区起始地址和长度;
- ⑤ 设置协议类型为 PROTO TYPE TCP;
- ⑥ 调用 CH57xNET SocketCreat 函数,将上述设置传递给本函数;
- ⑦ 调用 CH57xNET_SocketConnect, TCP 将会发起连接。

CH57xNET_SocketCreat 会在 socket 信息列表中找到一个空闲的信息表,将上述配置复制到此空闲列表中。如果没找到空闲列表将返回错误,创建成功后返回,并将空闲信息表输出给应用层。

调用 CH57xNET_SocketConnect 后,库会主动向远端发起连接请求,连接成功后会产生连接中断 SINT_STAT_CONNECT,如果远端不在线或有其他异常,库会自动重试,重试次数和重试周期可以在应用层设置,如果超过应用层设置的重试次数后仍然不能连接成功,库会自动将 socket 关闭,并产生超时中断 SINT_STAT_TIM_OUT。只有产生连接中断后,应用层才可以用此 socket 进行数据收发。

TCP 报文结构:

目的 MAC	源 MAC	类型	IP 首部	TCP 首部	TCP 数据	CRC32
6 Bytes	6 Bytes	2 Bytes	20 Bytes	20 Bytes	最大 1460Bytes	4 Bytes

TCP 提供面向连接的,可靠的字节流服务。

Unack Segment 指未成功发送的 TCP 报文。

CH57xNET TCP 模式有两种发送方式:

1:复制方式,是指将用户的数据复制到 Mem_Heap_Memory 中发送,数据总长度不做限制,如果长度大于 CH57xNET_TCP_MSS, CH57xNET 会将数据分成若干个大小为 CH57xNET_TCP_MSS 的 TCP 包发送。复制方式一般用在 socket 数量较少,发送数据量相对少的情况下,应用层只需要调用 CH57xNET_SocketSend 函数即可。

2: 非复制方式,是指直接使用用户缓冲区进行发送。数据长度最大 CH57xNET_TCP_MSS, 非复制方式一般用在 socket 数量较多、发送数据量多和对 RAM 苛刻的情况下。在使用非复制方式需要注意:

调用 CH57xNET_SocketSend (sockeid, tcpdata, &len) 发送, len 必须不能大于 TCP_MSS, tcpdata 不可以为局部或者在栈中分配的缓冲区,且在调用 CH57xNET_SocketSend 后应用层不能再使用 tcpdata 缓冲区,直到 CH57xNET 通知应用层此缓冲区的数据段被成功发送。

CH57xNET 通过 AppCallBack 来通知应用层数据段成功发送, AppCallBack 的原型如下: void (*AppCallBack)(struct _SCOK_INF *socinf, UINT32 ipaddr, UINT16 port, UINT8 *buf, UINT32 len);

在 TCP 模式下 AppCallBack 用于通知应用层此 socket Unack Segment 的个数, socinf 为 socket 信息, len 为 Unack Segment 个数,应用层获取到个数后可以调用 CH57xNET_QueryUnack 来获取这些报文的信息,如果 tcpdata 还没发送成功,CH57xNET 会将 tcpdata(缓冲区地址)写入到 addrlist 中。关于 CH57xNET_QueryUnack 的用法可以参考 3.25。关于发送方式的配置请参考 4.2

在 TCP 模式下,如果数据发送失败会产生 SINT_STAT_TIM_OUT 中断,应用层应该关闭 socket。

当库收到TCP数据包后,将TCP数据包复制到接收缓冲区中并产生SINT_STAT_RECV中断,应用层收到此中断后,可以调用CH57xNET_SocketRecvLen 获取当前 socket 缓冲区的有效长度,根据长度应用层调用CH57xNET_SocketRecv 读取 socket 接收缓冲区的数据,应用程序可以一次将所有的数据读出,也可以分多次读出。在TCP模式下应用层每次调用CH57xNET_SocketRecv,库将把接收数据复制给应用层的接收缓冲区,然后向远端通告当前的窗口大小。关于CH57xNET_SocketRecv的用法请参考3.18。

4.9. TCP 服务器

创建 TCP 服务器 socket 的步骤:

- ① 设置源端口;
- ② 设置协议类型为 PROTO_TYPE_TCP;
- ③ 调用 CH57xNET_SocketCreat 函数,将上述设置传递给本函数;
- ④ 调用 CH57xNET SocketListen, TCP 将会进入监听;

上述步骤会建立一个监听的 socket, 此 socket 仅仅是监听客户端连接,本身不进行数据收发,所以无需设置接收缓冲区。

如果有一个客户端连接成功后,监听的 socket 将会从 socket 信息列表中找一个空闲的列表,如果没找到空闲列表,则会将此连接断开。如果找到,则会对此列表初始化并将目的IP,源端口和目的端口等信息写入此列表中,并产生连接中断 SINT_STAT_CONNECT,应用层软件接收此中断后,应立即调用 CH57xNET_ModifyRecvBuf 为此连接分配一个接收缓冲区。如果应用软件建立多个服务器,可以通过查询 socket 信息列表中的源端口来确定此连接是哪个服务器的连接。

关于数据结构,发送数据和接收数据流程可以参考 TCP 客户端模式。