实时操作系统 μ C/OS - II 下 TCP/IP 协议栈的实现

上海贝岭公司 杨晔

摘要

结合在 ez80 和 ARM7 两种系统上的具体实现,说明如何在嵌入式实时操作系统 μ C/OS-II上移植、实现 LwIP这套 TCP/IP协议栈,使 μ C/OS-II 成为支持网络的 RTOS。

关键词 μC/OS-II TCP/IP LwIP 网络设备驱动

引言

由于嵌入式系统与网络的结合,在嵌入式实时操作系统中引入TCP/IP协议栈,支持嵌入式设备接入网络,已成为嵌入式领域重要的研究方向。 µC/OS-II是近年来发展迅速的开放源码实时操作系统,但它只是一个实时的任务调度及通信内核,缺少对外围设备和接口的支持,如没有文件系统、网络协议、图形界面。笔者在多个嵌入式项目的开发过程中,以开源TCP/IP协议栈 LwIP为基础,给 µC/OS-II 加上了网络支持。下面就以 µC/OS-II + LwIP分别在8位 MCU ez80和32位 MCU ARM7TDMI上的实现为例进行说明。

需要说明的是,笔者使用的ez80系统是Zilog公司的ez80190开发板,自带网络芯片;而 ARM7系统是使用笔者参与开发的Skyeye,一个基于GDB的ARM7TDMI指令级软件仿真器。Skyeye小组最近为Skyeye 加上了软件模拟的 Ne2k 兼容网络芯片,可以运行带网络支持的 μ CLinux和 μ C/OS-II。以下全部相关程序和代码都可以在Skyeye网站(hpclab.cs.tsinghua.edu.cn/~skyeye/)下载。

1 基于 µC/OS-II 的网络平台概述

嵌入式操作系统 μ C/OS-II 是一个公开源代码的、占先式多任务的微内核 RTOS,其性能和安全性可以与商业产品竞争。 μ C/OS-II的特点可以概括为以下几个方面:公开源代码,代码结构清晰、明了,注释详尽,组织有条理,可移植性好;可裁剪,可固化;内核属于抢占式,最多可以管理 60个任务。 μ C/OS-II自 1992年的第一版(μ C/OS)以来,已经有了好几百个应用,是一个经实践证明稳定、可靠、好用的内核。目前,国内对 μ C/OS-II的研究和应用都很多。

TCP/IP是 Internet 的基本协议,以它的实用性和高效性已经成为事实上的工业标准。嵌入式设备要与 Internet 网络直接交换信息,就必须支持 TCP/IP协议。目前,嵌入式设备上的 TCP/IP方案有很多种,但是面向低端应用的开源嵌入式网络平台却很少见。

 μ C/OS-II是一个富有开放色彩的 RTOS,只要买一本书就可获得源代码,对学校和教育的使用完全免费,商业应用的费用相对也很低。但是,它目前的一些第三方 TCP/IP支持都是完全商业化的,用户需要付费才能获得,很少给出源代码,这都影响了 μ C/OS-II 的研究和推广。通过把开放源代码的 TCP/IP 协议栈 LwIP 移植到 μ C/OS-II 上来,就获得了一套可免费研究、学习的嵌入式网络软件平台。系统示意如图 1。



图1 μC/OS-II + LwIP系统示意图

2 开源TCP/IP协议栈LwIP简介

LwIP是瑞士计算机科学院(Swedish Institute of Computer Science)的Adam Dunkels等开发的一套用于嵌入式系统的开放源代码TCP/IP协议栈。LwIP的含义是 Light weight(轻型)IP协议。LwIP可以移植到操作系统上,也可以在无操作系统的情况下独立运行。LwIPTCP/IP实现的重点是,在保持TCP协议主要功能的基础上,减少对RAM的占用。一般,它



只需要几十 K的 RAM 和 40K 左右的 ROM 就可以运行,这使 LwIP 协议栈适合在低端嵌入式系统中使用。

LwIP 的特性如下:

支持多网络接口下的 IP 转发;

支持 ICMP 协议;

包括实验性扩展的 UDP(用户数据报协议); 包括阻塞控制、RTT估算、快速恢复和快速 转发的 TCP(传输控制协议);

提供专门的内部回调接口(Raw API),用于提高应用程序性能;

可选择的 Berkeley 接口 API(多线程情况下)。 我们目前使用的是 LwIP的最新稳定版 V0.5.3。 有关 LwIP的详细内容,可以参考其代码和网站上 的文档。

3 LwIP在 µC/OS-II 下的实现

ez80系统中,使用的是Zilog公司的图形开发环境 ZDS。它有编译、连接、调试功能,并自带一个常用函数共享库。而仿真 ARM7的 Skyeye系统运行在 Linux上,使用 GNU 开发工具 gcc、ld、gdb等(见本刊 2002年 12期), gcc 也自带有函数共享库。

LwIP协议栈在设计时就考虑到了将来的移植问题,因此,把所有与硬件、OS、编译器相关的部分独立出来,放在/src/arch目录下。LwIP在 μC/OS-II上的实现,就是修改这个目录下的文件,其它文件一般不应修改。下面分别说明相应文件的实现原理和过程。限于篇幅未给出具体的代码,Skyeye网站上有完整的代码和说明。

3.1 与CPU 或编译器相关的 include 文件

/src/arch/include/arch 目录下 cc.h、cpu.h、perf.h 中,有一些与CPU或编译器相关的定义,如数据长度、字的高低位顺序等。这些应该与用户实现 $\mu C/$ OS-II 时定义的数据长度等参数是一致的。如 ARM7上的定义:

#define BYTE_ORDER LITTLE_ENDIAN

//ARM7默认为小端存储系统

// 数据类型长度的定义

typedef unsigned char	u8_t;
typedef signed char	s8_t;
typedef unsigned short	u16_t;
typedef signed short	s16_t;
typedef un signed int	u32_t;
typedef s igned int	s32_t;

此外还有一点:一般情况下,C语言的结构体 struct 是 4字节对齐的,但是在处理数据包的时候,LwIP是根据结构体中不同数据的长度来读取相应数据的,所以,一定要在定义 struct 的时候使用 _packed 关键字,让编译器放弃 struct 的字节对齐。LwIP也考虑到了这个问题,所以,在它的结构体定义中有几个PACKED_FIELD_xxx宏。默认的时候,这几个宏都是空的,可以在移植的时候添加不同的编译器所对应的 _packed 关键字。比如在 Skyeye (ARM7)上对应 gcc 编译器的定义:

#define PACK_STRUCT_FIELD(x) x __ attribute__ ((packed))

#define PACK_STRUCT_STRUCT __attribute__ ((packed))

#define PACK_STRUCT_BEGIN #define PACK_STRUCT_END

3.2 sys_arch 操作系统相关部分

sys_arch.[ch]中的内容是与 OS 相关的一些结构 和函数,主要可以分为四个部分。

(1) sys_sem_t 信号量

LwIP中需要使用信号量通信,所以在sys_arch中,应实现信号量结构体和处理函数:

struct sys_sem_t

sys_sem_new () // 创建一个信号量结构 sys_sem_free () // 释放一个信号量结构 sys_sem_signal () // 发送信号量 sys_arch_sem_wait () // 请求信号量

由于 μ C/OS-II已经实现了信号量 OS_EVENT的 各种操作,并且功能和 LwIP上面几个函数的目标 功能是完全一样的,因此,只要把 μ C/OS-II的函数 重新包装成上面的函数,就可以直接使用了。

(2) sys_mbox_t 消息

LwIP使用消息队列来缓冲、传递数据报文,因此,要在sys_arch中实现消息队列结构sys_mbox_t以及相应的操作函数:

sys_mbox_new ()// 创建一个消息队列sys_mbox_free ()// 释放一个消息队列sys_mbox_post ()// 向消息队列发送消息sys_arch_mbox_fetch ()// 从消息队列中获取消息

 μ C/OS-II同样实现了消息队列结构OSQ及其操作,但是, μ C/OS-II 没有对消息队列中的消息进行管理,因此不能直接使用,必须在 μ C/OS-II的基础上重新实现。为了实现对消息的管理,我们定义了以下结构:

typedef struct {

OS_EVENT* pQ;

void* pvQEntries[M AX_QUEUE_ENT RIES];
} sys_mbox_t ;

在以上结构中,包括 OS_EVENT 类型的队列指针(pQ)和队列内的消息(pv QEntries)两部分。对队列本身的管理利用 μ C/OS-II 自己的 OSQ 操作完成,然后使用 μ C/OS-II中的内存管理模块实现对消息的创建、使用、删除回收,两部分综合起来形成了 LwIP 的消息队列功能。

(3) sys_arch_timeout 函数

LwIP中每个与外界网络连接的线程都有自己的 timeout 属性,即等待超时时间。这个属性表现为:每个线程都对应一个 sys_timeout 结构体队列,包括 这个线程的 timeout 时间长度,以及超时后应调用的 timeout 函数,该函数会做一些释放连接和回收资源的工作。如果一个线程对应的 sys_timeout为空(NULL),说明该线程对连接做永久的等待。

time out 结构体已经由 LwIP在 sys.h中定义好了,而且对结构体队列的数据操作也由 LwIP 负责,我们所要实现的是如下函数:

struct sys_timeouts * sys_arch_timeouts(void)

这个函数的功能是返回目前正处于运行态的线程所对应的 timeout 队列指针。 timeout 队列属于线程的属性,因此是与 OS 相关的函数,只能由用户实现。

(4) sys_thread_new 创建新线程

LwIP可以是单线程运行,即只有一个 tcp ip 线程(tcp ip_thread),负责处理所有的 tcp/ucp 连接,各种网络程序都通过tcp ip线程与网络交互。但LwIP也可以多线程运行,以提高效率,降低编程复杂度。这时需要用户实现创建新线程的函数:

void sys_thread_new(void (* thread)(void *arg),
void *arg);

在 μC/OS-II中,没有线程 (thread)的概念,只有任务 (task)。它已经提供了创建新任务的系统 API 调用 OSTaskCreate,因此,只要把 OSTaskCreate 封装一下,就可以实现 sys_thread_new。需要注意的是,LwIP中的 thread 并没有 μC/OS-II中优先级的概念,实现时,要由用户事先为 LwIP 中创建的线程分配好优先级。

3.3 lib arch 中库函数的实现

LwIP协议栈中用到了8个外部函数。这些函数

通常与用户使用的系统 CPU或编译器有关,因此, 留给用户自己实现如下:

u16_t htons(u16_t n); //16位数据高低字节交换

u16_t ntohs(u16_t n);

u32_t htonl(u32_t n); //32 位数据大小端对调

u32_t ntohl(u32_t n);

int strlen(const char *str); //返回字符串长度 int strncmp(const char *str1, const char *str2, int len);

//字符串比较

void bcopy(const void *src, void *dest, int len);

//内存数据块之间的互相拷贝

void bzero(void *data, int n); //内存中指定长度的数据块清

//零

前四个函数通常都由用户自己实现。Skyeye (ARM7)中,使用了gcc编译器,gcc的lib库里已经有了后四个函数;而ez80的编译器函数库中缺少bcopy和bzero两个函数,需要自己编写。用户在其它CPU上实现时,应根据自己的编译器来决定。

3.4 网络设备驱动程序

ez80开发板自带的网络芯片为RealTek的8019as 芯片,这是 ISA 10BASE-T 的以太网芯片,与 Ne 2k 兼容。而我们在 AT91 开发板模拟器 Skyeye 中仿真的网络芯片也是 Ne 2k ,所以目前实现的网络设备驱动是针对 Ne 2k 的,其它类型的网络芯片驱动可以在 LwIP 的网站上找到。 LwIP 的网络驱动有一定的模型 ,/src/netif/ethernetif.c 文件即为驱动的模板,用户为自己的网络设备实现驱动时应参照此模板。

在LwIP中可以有多个网络接口,每个网络接口都对应了一个struct netif。这个netif包含了相应网络接口的属性、收发函数。LwIP通过调用netif的方法netif->input()及netif->output()进行以太网packet的收、发等操作。在驱动中主要做的就是,实现网络接口的收、发、初始化以及中断处理函数。驱动程序工作在IP协议模型的网络接口层,它提供给上层(IP层)的接口函数如下:

//网卡初始化函数

void ethernetif_init(struct netif *netif)

//网卡接收函数 ,从网络接口接收以太网数据包 ,并把其中 //的IP 报文向IP 层发送

//在中断方式下由网卡 ISR 调用

void ethernetif_input(struct netif * netif)

// 网卡发送函数 , 给 IP 层传过来的 IP 报文加上以太网包头 // 并通过网络接口发送

err_t ethemetif_output(struct netif *netif, struct pbuf *p, struct
ip_addr *ipaddr)



//网卡中断处理函数 ISR

void et hernetif_isr(void);

以上函数都可以分为协议栈本身的处理和对网 络接口硬件的操作两部分,但硬件操作是对上层屏 蔽的,详见RTL8019as、DM9008等Ne2k网络芯片的 数据手册。驱动程序可以到 Skyeye 或 LwIP的网站 下载。

应用实例的建立和测试

做完上面的移植修改工作以后,就可以在 μC/OS-II中初始化LwIP,并创建TCP或UDP任务进 行测试了。这部分完全是用C语言实现的,因此,这 部分在 ez80和 ARM7上基本是一样的。值得注意的 是, LwIP的初始化必须在 µ C/OS-II 完全启动之后, 也就是在任务中进行,因为,它的初始化用到了与 信号量等OS相关的操作。关键部分的代码和说明如 下:

main(){

OSInit():

OSTaskCreate(lwip_init_task, &LineNo11, &lwip_init_stk[TASK_STK_SIZE-1], 0);

OSTaskCreate(usr_task,&LineNo12,&usr_stk [TASK_STK_SIZE-1],1);

OSStart();

}

主程序中,创建了lwip_init_task初始化LwIP任 务(优先级0)和usr_task用户任务(优先级1)。 lwip init task任务中,除了初始化硬件时钟和LwIP 之外,还创建了tcpip_thread(优先级5)和 tcpecho thread (优先级 6)。实际上, tcpip thread 才是 LwIP 的主线程。多线程的 Berkley A PI 也是基

于这个线程实现的,即上面的tcpecho_thread线程 也要依靠 tcpip_thread 线程来与外界通信。这样做 的好处是编程简单,结构清晰。

实用 Berkley API 实现的 tcpecho_thread 是一个 TCP echo 服务器,监听7号端口,程序框架如下: void tcpecho_thread(void *arg){

conn = netconn_new(NETCONN_TCP);

// 创建新的连接标识

netconn_bind(conn, NULL, 7); //绑定到7号端口

netconn_listen(conn);

// 开始监听端口

while(1){

newconn = netconn_accept(conn);//接收外部到来的连接

buf = netconn_recv(newconn); //获取数据

//处理数据

netconn_write(newconn, data, len, NETCONN_COPY);

//发送数据

netconn_delete(new conn);

//释放本次连接

编译运行后,用ping ip地址命令可以得到ICMP reply 响应。用 telnet ip 地址 7(登录 7号端口)命 令可以看到 echo server 的回显效果。说明 ARP、 ICMP、IP、TCP协议都已正确运行。

注:程序源代码见本刊网络补充版(www.dpj. com.cn), 💒

参考文献

- Labrosse Jean J. µC/OS-II ——源码公开的实时 嵌入式操作系统. 邵贝贝译. 北京:中国电力出版社,2001
 - Adam Dunkels. LwIP source code
 - Adam Dunkels. sys_arch.txt in LwIP source code

(收修改稿日期:2003-02-21)