# CAN 总线系统智能节点设计

#### 华东地质学院信息工程系 邹继军 饶运涛

摘要: CAN 总线上的节点是网络上的信息接收和发送站;智能节点能通过编程设置工作方式、ID 地址、波特率等参数。它主要由单片机和可编程的 CAN 通信控制器组成。本文介绍这类节点的硬件设计和软件设计;其中软件设计包括 SJA1000 的初始化、发送和接收等应用中的最基本的模块子程序。

关键词: 总线 节点 CAN 控制器

#### 引言

CAN (Controller Area Network) 总线,又称控制器局域网,是 Bosch 公司 在现代汽车技术中领先推出的一种多主机局部网,由于其卓越的性能,极高的可靠性,独特灵活的设计和低廉的价格,现已广泛应用于工业现场控制、智能大厦、小区安防、交通工具、医疗仪器、环境监控等众多领域。CAN 已被公认为几种最有前途的现场总线之一。CAN 总线规范已被 ISO 国际标准组织制订为国际标准,CAN 协议也是建立在国际标准组织的开放系统互连参考模型基础上的,主要工作在数据链路层和物理层。用户可在其基础上开发适合系统实际需要的应用层通信协议,但由于 CAN 总线极高的可靠性,从而使应用层通信协议得以大大简化。

CAN 总线与其它几种现场总线比较而言,是最容易实现、价格最为低廉的的一种,但其性能并不比其它现场总线差。这也是目前 CAN 总线在众多领域被广泛采用的原因。节点是网络上信息的接收和发送站,所谓智能节点是由微处理器和可编程的 CAN 控制芯片组成,它们有两者合二为一的,如芯片 P8XC592;也有如本文介绍的,独立的通信控制芯片与单片机接口,后者的优点是比较灵活。当然,也有不要微处理器的节点。下面以 CAN 通信控制器 SJA1000 为例,对 CAN 总线系统智能节点硬件和软件设计作一个全面的介绍。

#### 一、 CAN 通信控制器 SJA1000 功能简介

CAN的通信协议主要由CAN控制器完成。CAN控制器主要由实现CAN总线协议的部分和实现与微处理器接口部分的电路组成。对于不同型号的CAN总线通信控制器,实现CAN协议部分电路的结构和功能大多相同,而与微处理器接口部分的结构和方式存在一些差异。这里主要以SJA1000为代表对CAN控制器的功能作一个简单介绍。

SJA1000是一种独立CAN控制器,它是PHILIPS公司的PCA82C200 CAN控制器的替代产品。SJA1000具有BasicCAN和PeliCAN两种工作方式,PeliCAN工作方式支持具有很多新特性的CAN 2.0B协议。

SJA1000在软件和引脚上都是与它的前一款PCA82C200 独立CAN控制器兼容的(SJA1000引脚功能如表1所示),在此基础上增加了很多新的功能。为了实现软件兼容,SJA1000 采用了两种工作方式: BasicCAN方式(PCA82C200兼容方式), PeliCAN方式(扩展特性方式)。工作方式通过时钟分频寄存器中的CAN方式位来选择。上电复位默认工作方式是BasicCAN方式。BasicCAN和PeliCAN方式的区别如下。

在PeliCAN 方式下,SJA1000有一个重新设计的含很多新功能的寄存器组。SJA1000包含PCA82C200中的所有位,同时增加了一些新的功能位。PeliCAN 方式支持CAN2.0B协议规定的所有功能(29位的标识符)。

SJA1000 的主要新功能如下:

- 标准结构和扩展结构报文的接收和发送
- 64字节的接收FIFO
- 标准和扩展帧格式都具有单/双接收滤波器(含接收屏蔽和接收码寄存器)
- 可进行读/写访问的错误计数器
- 可编程的错误报警限制
- 最近一次的错误代码寄存器

- 每一个CAN总线错误都可以产生错误中断
- 具有丢失仲裁定位功能的丢失仲裁中断
- 单发方式(当发生错误或丢失仲裁时不重发)
- 只听方式(监听CAN总线, 无应答, 无错误标志)
- 支持热插拔 (无干扰软件驱动位速率检测)
- 硬件禁止CLKOUT输出

表 1 SJA1000 引脚功能

符 号	引脚	功能
AD0∼AD7	2,1,28~23	地址/数据复用总线
ALE	3	ALE 信号(INTEL 方式)或 AS 信号(Motorola 方式)
/CS	4	片选输入,低电平允许访问 SJA1000
/RD	5	微控制器的读信号(Intel 方式)或 E 信号(Motorola 式)
/WR	6	微控制器的写信号(Intel 方式)或读写信号(Motorola 方式)
CLKOUT	7	SJA1000产生的提供给微控制器的时钟输出信号,此信号由内部振荡器经可编程分
		频器得到。可编程禁止该引脚
VSS1	8	逻辑电路地
XTAL1	9	振荡放大器输入,外部振荡放大器信号经此引脚输入
XTAL2	10	振荡放大器输出,使用外部振荡信号时此引脚必须开路
MODE	11	方式选择输入端: 1=Intel 方式, 0=Motorola 方式
VDD3	12	输出驱动器 5V 电源
TX0	13	由输出驱动器 0 至物理总线的输出端
TX1	14	由输出驱动器 1 至物理总线的输出端
VSS3	15	输出驱动器地
/INT	16	中断输出端,用于向微控制器提供中断信号
/RST	17	复位输入端,用于重新启动 CAN 接口(低电平有效)
VDD2	18	输入比较器 5V 电源
RX0, RX1	19, 20	由物理总线至SJA1000输入比较器的输入端。显性电平将唤醒处于睡眠方式的
		SJA1000。当RX0高于RX1时,读出为隐性电平,否则为显性电平
VSS2	21	输入比较器地
VDD1	22	逻辑电路 5V 电源

## 二、CAN总线系统智能节点硬件电路设计

本文中所设计的 CAN 总线系统智能节点,采用 89C51 作为节点的微处理器,在 CAN 总线通信接口中,采用 PHILIPS 公司的 SJA1000 和 82C250 芯片。SJA1000 是独立 CAN 通信控制器,82C250 为高性能 CAN 总线收发器。

如图 1 所示为 CAN 总线系统智能节点硬件电路原理图。从图中可以看出,电路主要由四部分所构成: 微控制器 89C51、独立 CAN 通信控制器 SJA1000、CAN 总线收发器 82C250 和高速光电耦合器 6N137。微处理器 89C51 负责 SJA1000 的初始化,通过控制 SJA1000 实现数据的接收和发送等通信任务。

SJA1000 的 AD0~AD7 连接到 89C51 的 P0 口, $\overline{CS}$  连接到 89C51 的 P2.0,P2.0 为 0 的 CPU 片外存贮器 地址可选中 SJA1000,CPU 通过这些地址可对 SJA1000 执行相应的读写操作。SJA1000 的 $\overline{RD}$ 、 $\overline{WR}$ 、ALE 分别与 89C51 的对应引脚相连, $\overline{INT}$  接 89C51 的  $\overline{INT0}$ ,89C51 也可通过中断方式访问 SJA1000。

为了增强 CAN 总线节点的抗干扰能力, SJA1000 的 TX0 和 RXO 并不是直接与 82C250 的 TXD 和 RXD 相连, 而是通过高速光耦 6N137 后与 82C250 相连, 这样就很好的实现了总线上各 CAN 节点间的电气隔离。不过, 应该特别说明的一点是光耦部分电路所采用的两个电源 VCC 和 VDD 必须完全隔离, 否则采用光耦也就失去了意义。电源的完全隔离可采用小功率电源隔离模块或带多 5V 隔离输出的开关电源模块实现。这些部分虽然增加了节点的复杂, 但是却提高了节点的稳定性和安全性。

82C250 与 CAN 总线的接口部分也采用了一定的安全和抗干扰措施。82C250 的 CANH 和 CANL 引脚各自通过一个 5 Ω 的电阻与 CAN 总线相连,电阻可起到一定的限流作用,保护 82C250 免受过流的冲击。CANH 和

CANL 与地之间并联了两个 30P 的小电容,可以起到滤除总线上的高频干扰和一定的防电磁辐射的能力。另外在两根 CAN 总线接入端与地之间分别反接了一个保护二极管,当 CAN 总线有较高的负电压时,通过二极管的短路可起到一定的过压保护作用。82C250 的 Rs 脚上接有一个斜率电阻,电阻大小可根据总线通讯速度适当调整,一般在 16K~140K 之间。

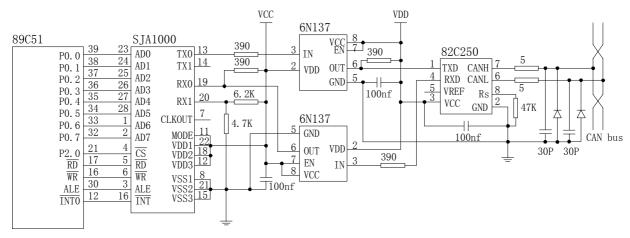


图 1 CAN 总线系统智能节点硬件电路原理图

## 三、 CAN 总线系统智能节点软件设计

CAN 总线节点的软件设计主要包括三大部分: CAN 节点初始化、报文发送和报文接收。熟悉这三部分程序的设计,就能编写出利用 CAN 总线进行通信的一般应用程序。当然要将 CAN 总线应用于通信任务比较复杂的系统中,还需详细了解有关 CAN 总线错误处理、总线脱离处理、接收滤波处理、波特率参数设置和自动检测以及 CAN 总线通信距离和节点数的计算等方面的内容。下面仅就前面提到的三部分程序的设计作一个描述,以供大家在实际应用中参考。

#### 1、初始化子程序

SJA1000 的初始化只有在复位模式下才可以进行,初始化主要包括工作方式的设置、接收滤波方式的设置、接收屏蔽寄存器(AMR)和接收代码寄存器(ACR)的设置、波特率参数设置和中断允许寄存器(IER)的设置等。在完成 SJA1000 的初始化设置以后,SJA1000 就可以回到工作状态,进行正常的通信任务。下面提供了 SJA1000 初始化的 51 汇编源程序,程序中寄存器符号表示的是 SJA1000 相应寄存器占用的片外存贮器地址,这 些符号可在程序的头部用伪指令 EQU 进行定义。后文对这一点不再作特别说明。

## CANINI:

MOV DPTR, #MOD ; 方式寄存器

MOV A, #09H ; 进入复位模式, 对 SJA1000 进行初始化.

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #CDR ; 时钟分频寄存器

MOV A, #88H ; 选择 PeliCAN 模式, 关闭时钟输出(CLKOUT)

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #IER : 中断允许寄存器

MOV A, #0DH ; 开放发送中断、超载中断和错误警告中断

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #AMR ;接收屏蔽寄存器

MOV R6, #4

MOV R0, #DAMR ; 接收屏蔽寄存器内容在片内 RAM 中的首址

AMR: MOV A, @R0

MOVX @DPTR, A ; 接收屏蔽寄存器赋初值

INC DPTR

DJNZ R6, AMR

MOV DPTR, #ACR ;接收代码寄存器

MOV R6, #4

MOV R0, #DACR ;接收代码寄存器内容在片内 RAM 中的首址

ACR: MOV A, @R0

MOVX @DPTR, A ;接收代码寄存器赋初值

INC DPTR

DJNZ R6, ACR

MOV DPTR, #BTR0 ; 总线定时寄存器 0

MOV A, #03H

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #BTR1 ; 总线定时寄存器 1

MOV A, #0FFH ; 16MHz 晶振情况下,设置波特率为 80kbps.

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #OCR ; 输出控制寄存器

MOV A, #0AAH

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #RBSA ;接收缓存器起始地址寄存器

MOV A, #0 ; 设置接收缓存器 FIFO 起始地址为 0

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #TXERR ; 发送错误计数寄存器.

MOV A, #0; 清除发送错误计数寄存器

MOVX @DPTR, A

MOV DPTR, #ECC ; 错误代码捕捉寄存器

MOVX A, @DPTR ; 清除错误代码捕捉寄存器

MOV DPTR, #MODE ; 方式寄存器

MOV A, #08H : 设置单滤波接收方式, 并返回工作状态

MOVX @DPTR, A

RET

# 2、发送子程序

发送子程序负责节点报文的发送。发送时用户只需将待发送的数据按特定格式组合成一帧报文,送入 SJA1000 发送缓存区中,然后启动 SJA1000 发送即可。当然在往 SJA1000 发送缓存区送报文之前,必须先作一些判断(如下文程序所示)。发送程序分发送远程帧和数据帧两种,远程帧无数据场。下面以发送数据帧为例对 发送子程序作一个说明。

TDATA: MOV DPTR, #SR ; 状态寄存器

MOVX A, @DPTR ; 从 SJA1000 读入状态寄存器值

JB ACC.4, TDATA ; 判断是否正在接收,正在接收则等待

TS0: MOVX A, @DPTR

JNB ACC.3, TSO ; 判断上次发送是否完成,未完成则等待发送完成

TS1: MOVX A, @DPTR

JNB ACC.2, TS1 ; 判断发送缓冲区是否锁定,锁定则等待

TS2: MOV DPTR, #CANTXB ; SJA1000 发送缓存区首址

MOV A, #88H ; 发送数据长度为 8 个字节的扩展帧格式报文

MOVX @DPTR, A

INC DPTR

MOV A, #ID0 ; 4 个字节的标识符(ID0-ID3), 依据实际情况赋值

MOVX @DPTR, A

INC DPTR

MOV A, #ID1

MOVX @DPTR, A

INC DPTR

MOV A, #ID2

MOVX @DPTR, A

INC DPTR

MOV A,#ID3

MOVX @DPTR, A

MOV RO, #TRDATA ; CPU 发送数据区首址,数据内容由用户定义

MTBF: MOV A, @R0

INC DPTR

MOVX @DPTR, A

INC R0

CJNE R0, #TRDATA+8, MTBF; 向发送缓冲区写 8 个字节

MOV DPTR, #CMR ; 命令寄存器地址

MOV A, #01H

MOVX @DPTR, A ; 启动 SJA1000 发送

RET

#### 3、查询方式接收子程序

接收子程序负责节点报文的接收以及其它情况处理。接收子程序比发送子程序要复杂一些,因为在处理接收报文的过程中,同时要对诸如总线脱离、错误报警、接收溢出等情况进行处理。SJA1000 报文的接收主要有两种方式:中断接收方式和查询接收方式,如果对通信的实时性要求不是很强,建议采用查询接收方式。两种接收方式编程的思路基本相同。下面仅以查询方式接收报文为例对接收子程序作一个说明。

## SEARCH:

MOV DPTR, #SR ; 状态寄存器地址

MOVX A, @DPTR

ANL A, #0C3H ; 读取总线脱离、错误状态、接收溢出、有数据等位

JNZ PROC

RET ; 无上述状态,结束

PROC: JNB ACC.7, PROCI

BUSERR:

MOV DPTR, #IR ; IR 中断寄存器; 出现总线脱离 MOVX A, @DPTR ; 读中断寄存器,清除中断位. MOV DPTR, #MODE ; 方式寄存器地址 MOV A, #08H MOVX @DPTR, A ;将方式寄存器复位请求位清0 LCALL ALARM. : 调用报警子程序 RET NOP PROCI: MOV DPTR, #IR ; 总线正常 ; 读取中断位 MOVX A, @DPTR JNB ACC.3, OTHER OVER: MOV DPTR, #CMR ;数据溢出中断置位. MOV A, #0CH ; 在命令寄存器中清除数据溢出和释放接收缓冲区 MOVX @DPTR, A RET NOP OTHER: JB ACC.0, RECE ; IR.0=1,接收 FIFO 未满或接收中断使能 LJMP RECOUT : IR.0=0,接收缓冲区无数据,退出接收 NOP RECE: MOV DPTR, #CANRXB ;接收缓冲区首地址(16);准备读取数据 MOVX ; 首字节是接收帧格式字 A, @DPTR JNB ACC.6, RDATA ; RTR=1 是远程请求帧, 无数据 MOV DPTR, #CMR MOV A, #04H ; CMR.2=1 释放接收缓冲区 @DPTR, A ; 只有接收了数据才能释放接收缓冲区 MOVX TDATA ; 发送对方请求的数据 LCALL RECOUT ; 退出接收 LJMP NOP RDATA: MOV DPTR, #CANRXB ; 读取并保存接收缓冲区的数据 MOV R1, #CPURBF ; CPU 片内接收缓冲区首址 MOVX A, @DPTR ; 读取读取 CAN 缓冲区的 2 号字节 MOV @R1, A ; 保存 ANL A, #0FH ; 截取低 4 位是数据长度(0~8) A, #4 ADD ; 加 4 个字节的标识符(ID) MOV R6, A RDATA: INC DPTR INC R1 MOVX A, @DPTR MOV @R1, A DJNZ R6, RDATA0 ;循环读取与保存

MOV

DPTR, #CMR

广州周立功单片机发展有限公司 Tel: (020) 38730976 38730977 38730916 Fax: 38730925 http://www.zlgmcu.com

MOV A, #04H

;释放 CAN 接收缓冲区

MOVX @DPTR, A

RECOUT: MOV DPTR, #ALC

; 释放仲裁丢失捕捉寄存器和错误捕捉寄存器

MOVX A, @DPTR

MOV DPTR, #ECC

MOVX A, @DPTR

NOP

RET

# 结束语

上述介绍的是 SJA1000 工作在 PeliCAN 模式下的三种最基本的操作子程序。 由于篇幅的关系,这里没有列出和解释 SJA1000 内部寄存器的地址和位定义。有关接收屏蔽寄存器(AMR)和接收编码寄存器(ACR)的使用在以往的文章中已有介绍。至于其它一些寄存器或位功能的使用,没有在上述例程中体现出来,需要视实际情况而定。

# 参考文献

- 1 PHILIPS SJA1000 stand-alone CAN controller product specification 2000 Jan 04
- 2 邬宽明 CAN 总线原理和应用系统设计 北京航空航天大学出版社 1996