

CAN总线快速入门





目录

- □CAN总线概述
- □数据链路层
- □物理层



目录

- □CAN总线概述
 - □ CAN总线起源
 - □CAN发展历史
 - □CAN总线相关标准
 - □CAN总线概述
- □数据链路层
- □物理层





三个问题

- □为什么需要总线?
 - □人类需要交流,ECU也需要
 - □人类的交流手段: 书信、电话→网络
 - □ECU的交流手段:线束->总线
- □什么是CAN总线?
 - □ CAN (Controller Area Network)是二十世纪八十年代初德国Bosch公司为解决现代汽车中众多电控单元(ECU)之间的数据交换而开发的一种串行通信协议。
- □为什么是CAN总线?
 - □技术完美+价格低廉=优胜劣汰





什么是汽车?

□轮子上的沙发还是轮子上的计算机?







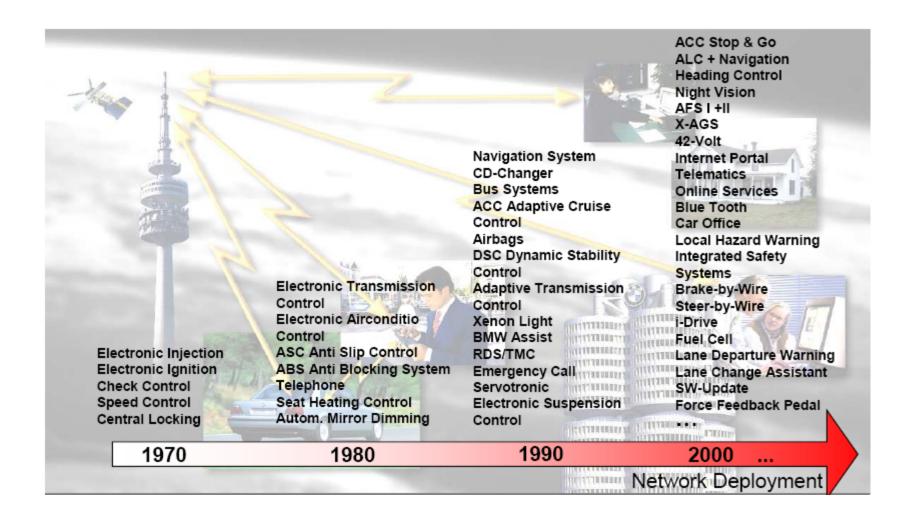


汽车——从机械液压到机械电子

- □动力性
 - □从空间的扩大到推背感
- □经济性
 - □从石油危机到日系汽车崛起
- □排放
 - □ 从温室效应到清洁(新能源)汽车
- □舒适性
 - □汽车仅仅是交通工具吗?



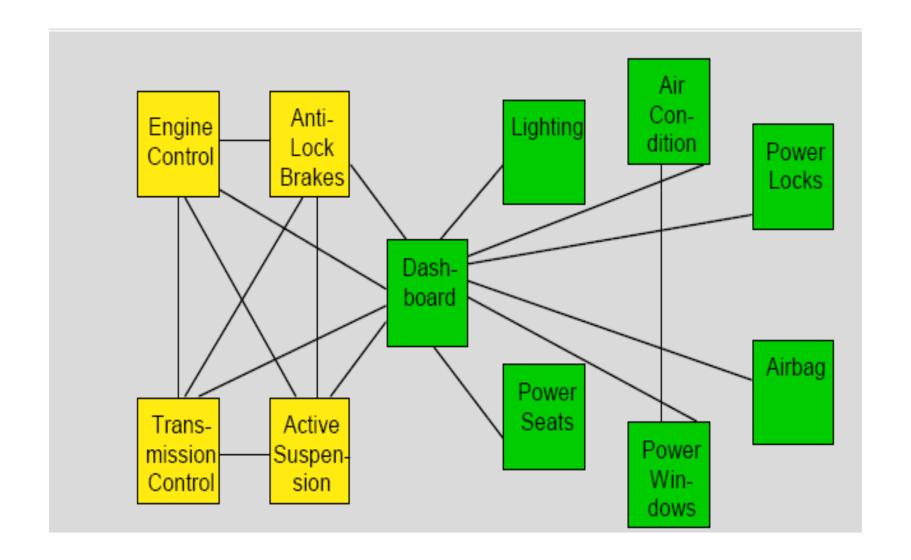
汽车电子发展趋势







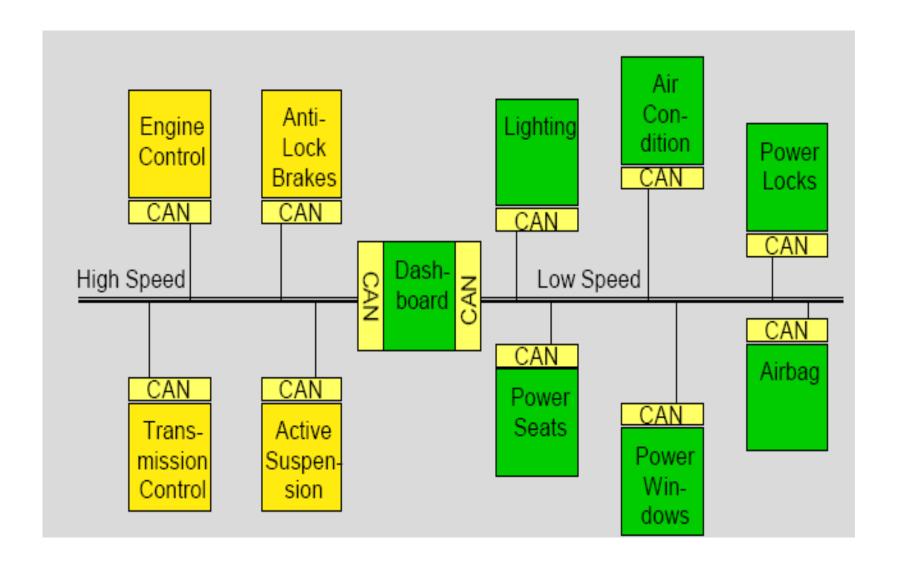
早期的ECU通信







基于总线(CAN)的ECU通信







优胜劣汰

- □曾经的车用总线
 - **□** SAE J1850 (Class2)
 - □ SAE J1708
 - **□** K-Line
 - **□** BEAN
 - □ byteflight, K-Bus
 - **□** D2B

- □当前的车用总线
 - □ CAN
 - □ LIN
 - □ FlexRay
 - **□** MOST





CAN总线的发展历史

- □1983 由Bosch和Intel共同开发
- □1987 第一块CAN控制器芯片(Intel)
- □1990 第一辆应用CAN的量产车: Mercedes S-Class
- □1991 CAN 2.0发布(PART A与PART B)
- □1993 CAN成为ISO标准(ISO 11898)





很好很强大的CAN总线

- □与CAN总线相关的标准
 - □ ISO 11898, ISO 16845
 - □ SAE J1939, ISO 11783, NMEA 2000, CANopen...
 - □ ISO 15765/14229
 - □ ISO 17356/OSEK
 - □ CCP (CAN Calibration Protocol)
 - □ GMLAN, VWTP, FNOS, DCNet, MCNet





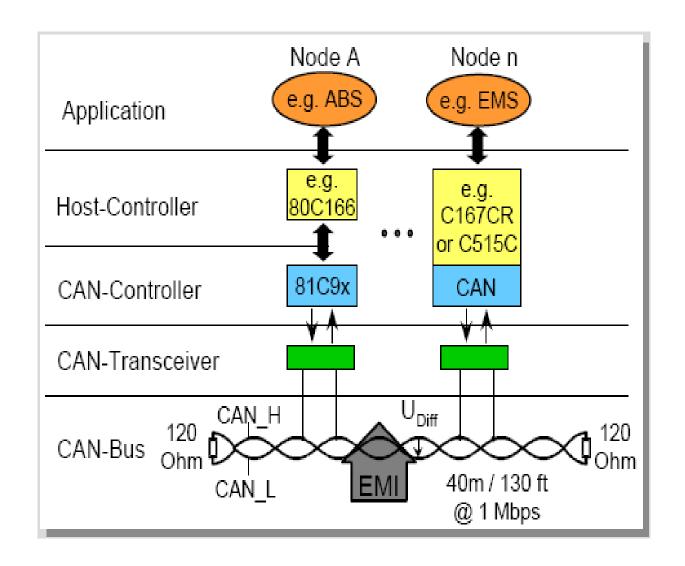
CAN总线概述

- □多主系统
- □最高速率1 Mbit/sec
- □短帧结构 (每条报文最多8字节数据)
- □错误检测与处理机制
- □数据校验, 帧内应答
- □总线型拓扑结构
- □广播发送
- □基于优先级的总线仲裁机制





CAN总线基本结构







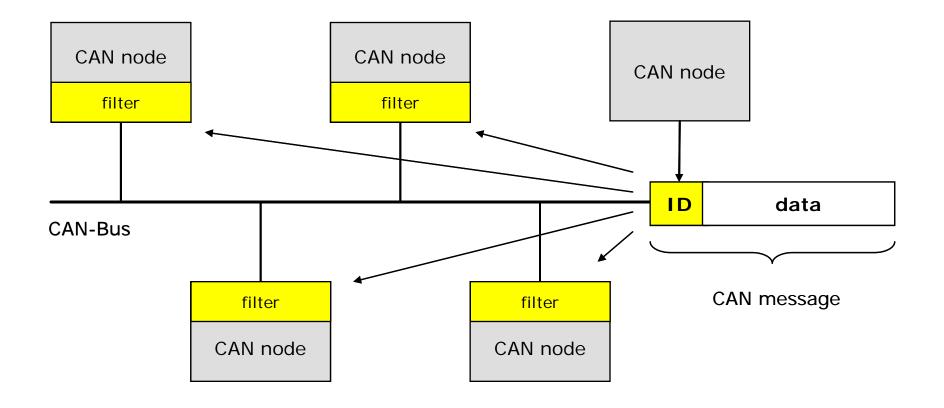
CAN总线基本概念

- □在CAN总线上传输的数据报文不包含发送节点和 接收节点的信息
- □每个报文的内容通过标识符(ID)识别,标识符 在网络中是唯一的
 - □标识符描述了数据的含义,同时也是决定优先级的主要 因素
- □报文可以被所有节点同时接收(广播)
- □可以进行报文过滤





广播与过滤(1/2)





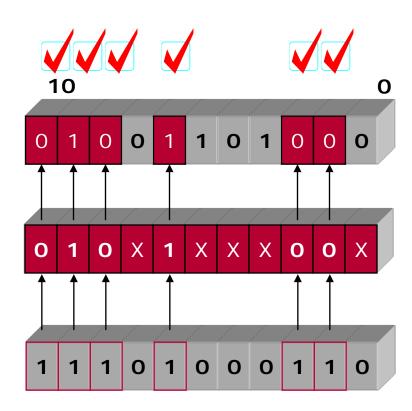


广播与过滤(2/2)

ID

Code

Mask







标识符(ID)

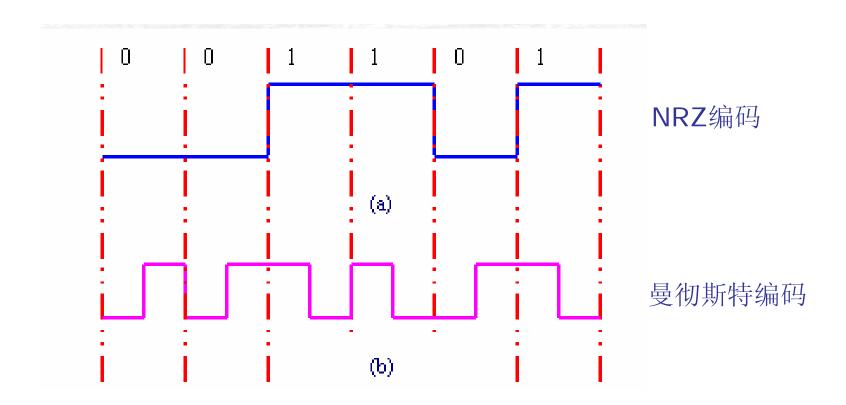
- □标识符是唯一的,它描述了数据的特定含义,也 决定了报文的优先级
 - □标识符数值越小,优先级越高
- □最高优先级的报文在总线仲裁的过程中获得总线 访问权
- □低优先级报文在下一个总线空闲自动重发





NRZ(Non-Return to Zero)编码

□脉冲跳变最少,对外界干扰的抵抗能力强

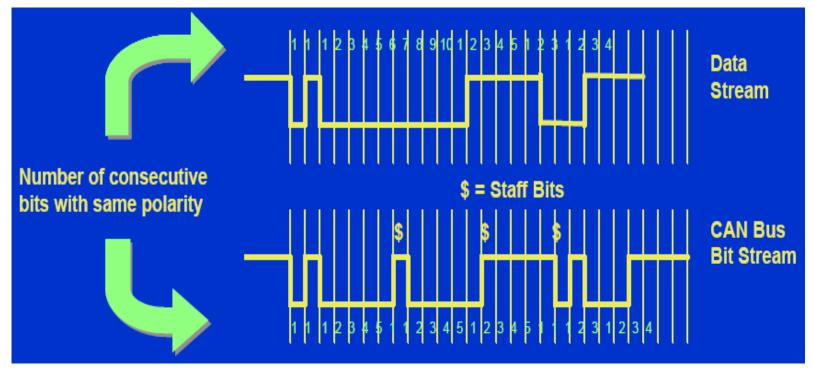






位填充

- □位填充是为了提供足够的跳变沿
 - □填充位出现在5个连续的相同极性的位之后
 - □填充位与其前面的位极性相反







国际标准

□ISO 11898

- □ 11898-1 Data link layer and physical signalling
- □ 11898-2 High-speed medium access unit
- □ 11898-3 Low-speed, fault-tolerant, medium-dependent interface
- □ 11898-5 High-speed medium access unit with low-power mode government of the state of the sta

CAN
Protocol

CAN
Physical Layer

ISO 11898-1

ISO 11898-2
ISO 11898-3
ISO 11898-5

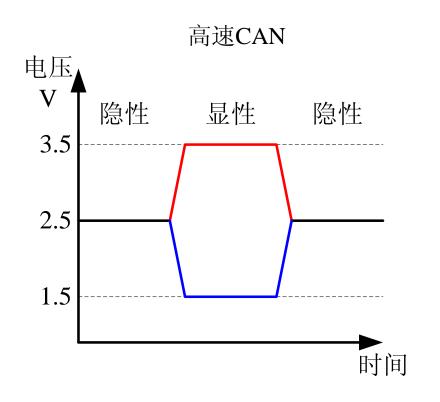
CAN Controller CAN Transceiver

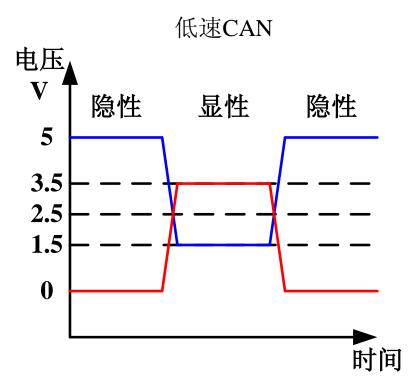




显性位与隐性位

- □显性位=0
- □隐性位=1









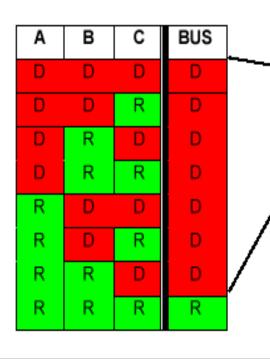
线与

Two logic states possible on the bus:

"1" = recessive

"0" = dominant





As soon as one node nodes transmits

a dominant bit (zero):

Bus is in the dominant state.

Only if all nodes transmit

recessive bits (ones):

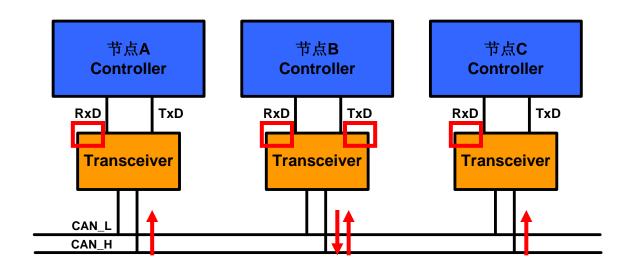
Bus is in the recessive state.





回读

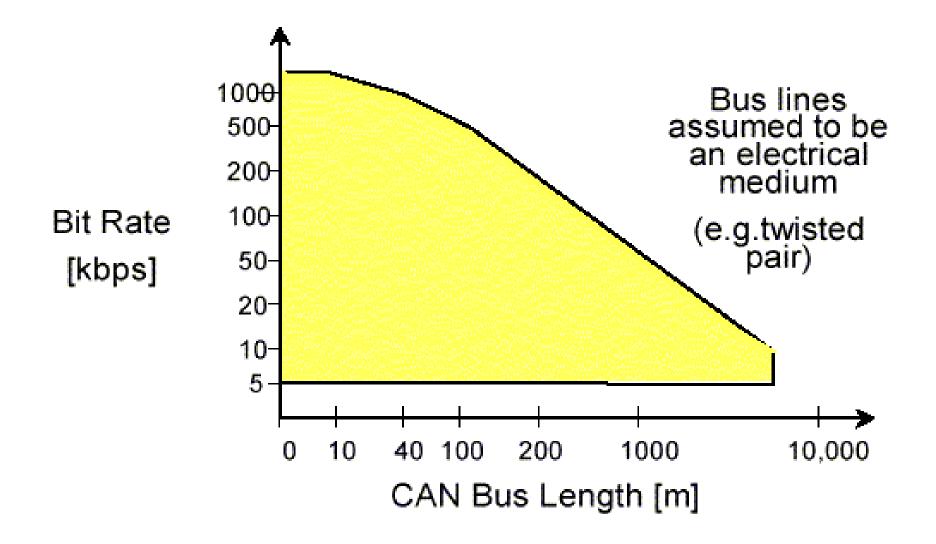
□节点在发送每个位的同时读取总线上的电平信号







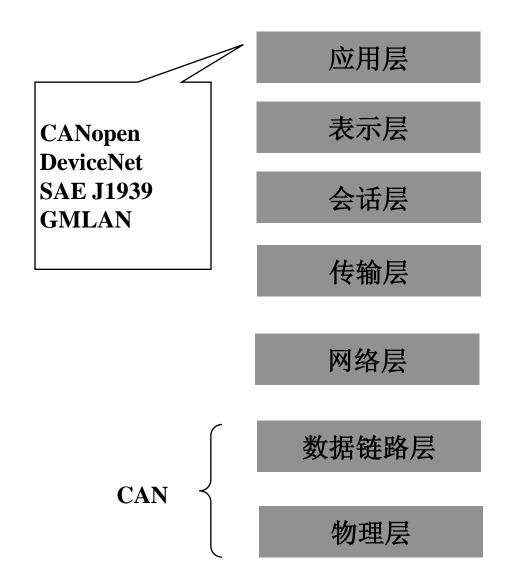
总线长度与波特率







OSI参考模型







目录

- □CAN总线概述
- □数据链路层
 - □总线访问仲裁
 - □帧格式
 - □错误处理
 - □位定时与同步
- □物理层





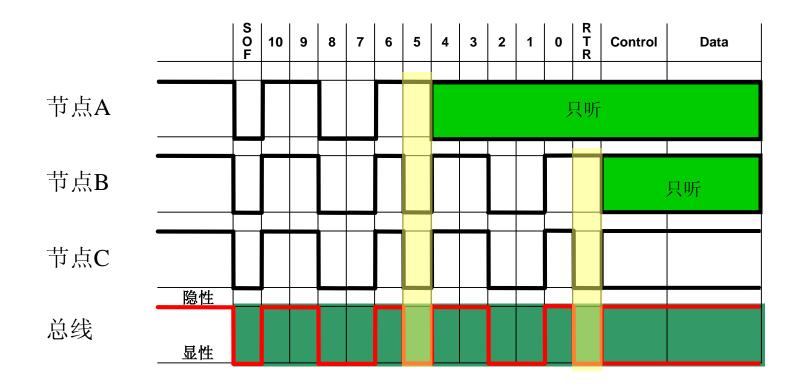
总线仲裁(1/2)

- □总线访问机制
 - □载波侦听和带冲突检测协议的多路访问(CSMA/CD)
 - □CAN报文的优先级由标识符值决定
 - □标识符的数值在系统设计的初始阶段分配
 - □不同节点不允许发送相同ID报文(远程帧除外)
 - □标识符数值越小,优先级越高。
 - □总线冲突通过非破坏性位序列仲裁解决。





总线仲裁(2/2)





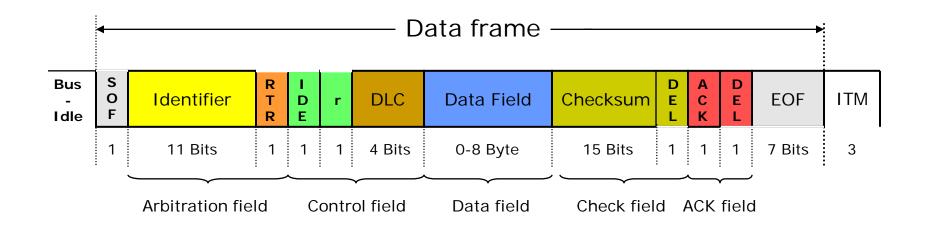


帧格式

- □数据帧
- □远程帧
- □错误帧
- □过载帧
- □帧间空间



数据帧

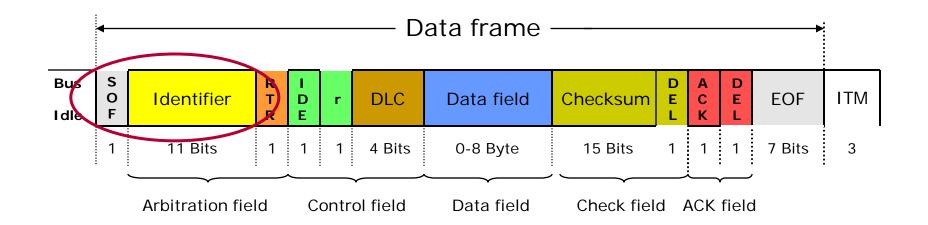


SOF	Start Of Frame	DLC	Data Length Code
	帧起始位		数据长度代码
RTR	Remote Transmission Request	ACK	Acknowledgement
	远程传输请求位		应答
IDE	Identifier Extension	EOF	End Of Frame
	标识符扩展		帧结束场





SOF和标识符



SOF

• 一个显性位,表明一帧的开始

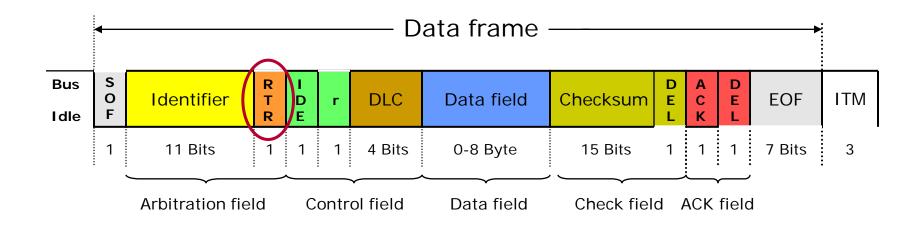
Identifier (ID)

- 姓名
- 职务





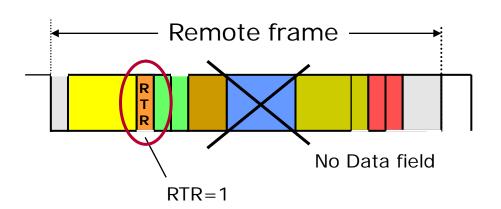
RTR



• RTR - 远程传输请求位

• RTR = 0: 数据帧

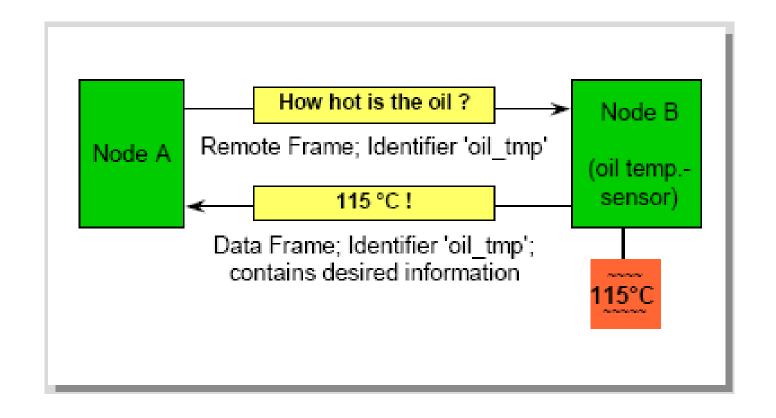
• RTR = 1: 远程帧







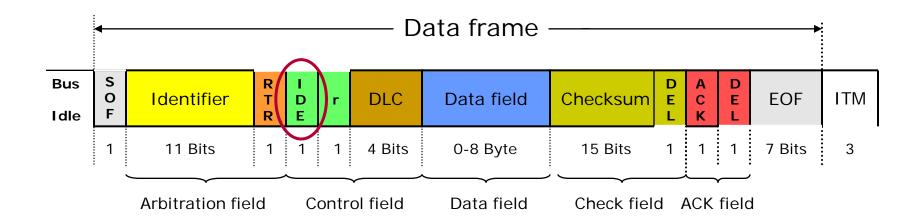
远程帧的使用







IDB



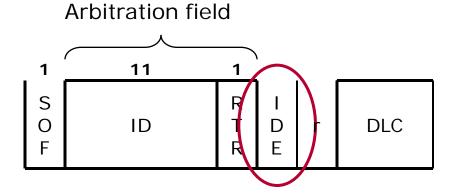
- IDE 标识符扩展位
 - IDE = 0: 11 bits → 标准CAN
 - IDE = 1: 29 bits → 扩展CAN



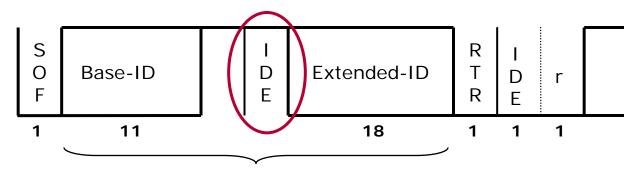


标准CAN与扩展CAN

IDE=0: 标准CAN 2048个标识符



IDE=1: 扩展**CAN** 5亿多个标识符

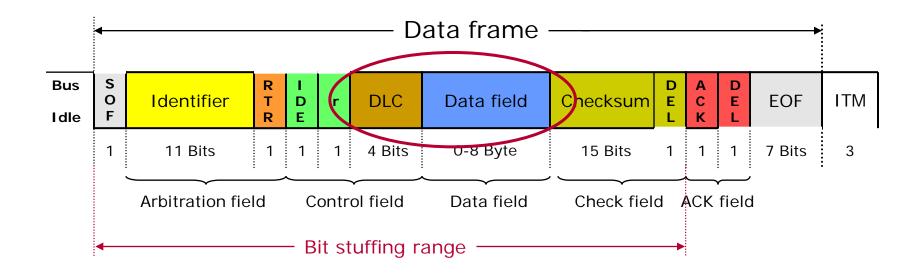


Arbitration field





DLC与数据场



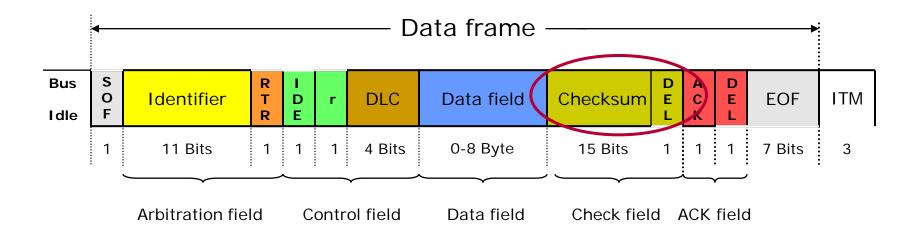
- DLC 数据长度代码
 - 0~8

- 数据场
 - 最大8个字节





校验场



• 校验和

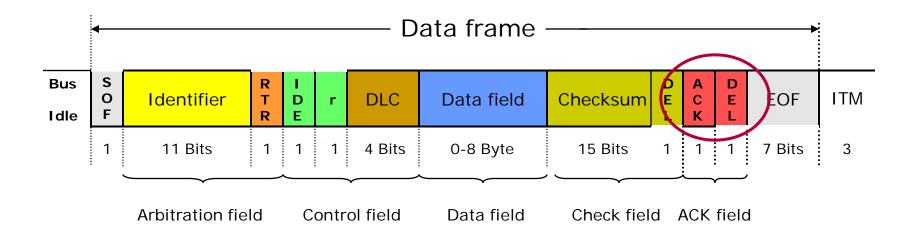
•
$$G(x) = x^{15} + x^{14} + x^{10} + x^8 + x^7 + x^4 + x^3 + 1$$

- 校验场分隔符
 - 一个隐性位





应答场

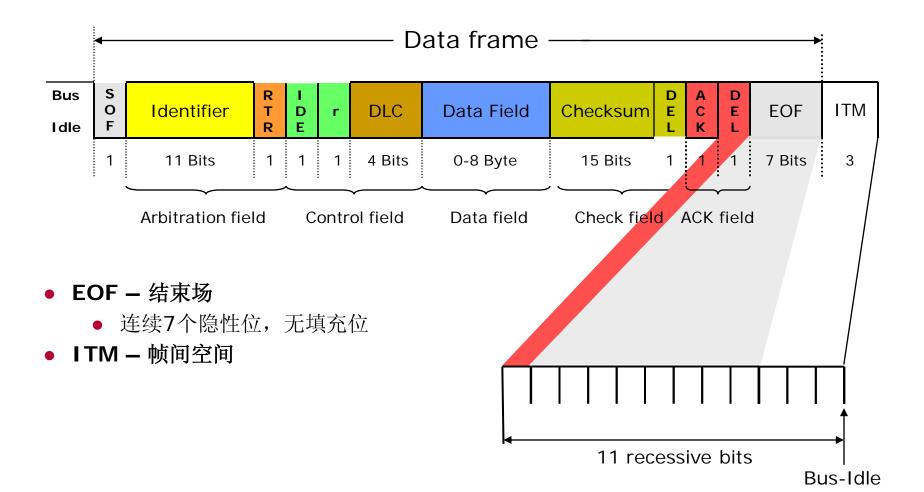


- 应答间隙(ACK Slot)
 - 发送节点: 1
 - 接收节点: 0
- 应答场分隔符(ACK Delimiter)
 - 一个隐性位





EOF与ITM

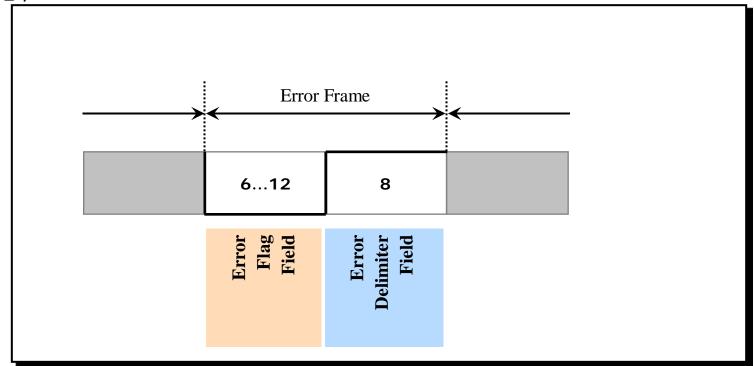






错误帧

- □用于表明发生了错误
 - □错误主动与错误被动
 - □无填充位

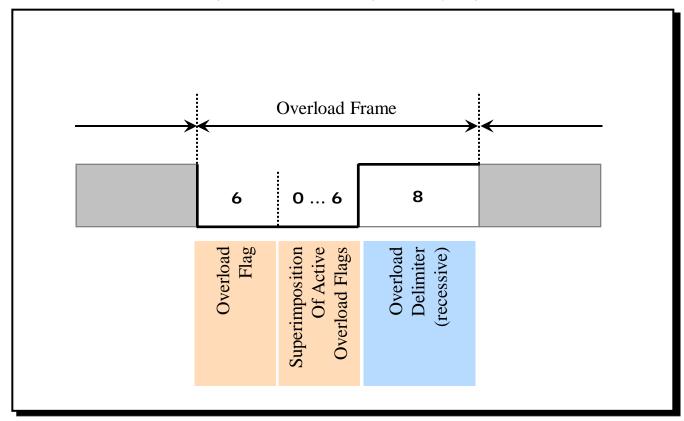






过载帧

- □延缓其它节点发送报文
- □每个节点最多连续发送两条过载帧







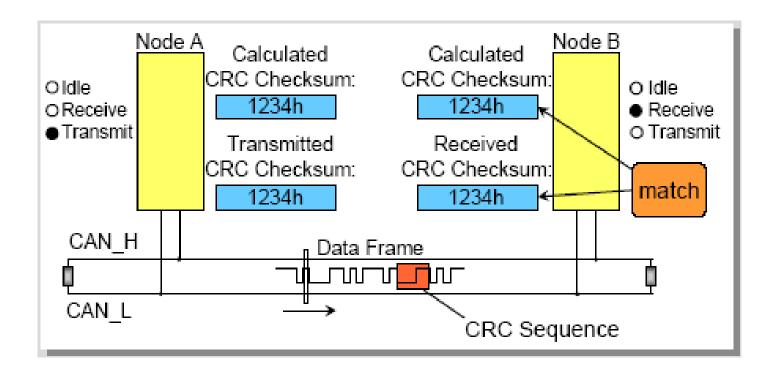
错误分类

- □CRC错误(CRC Error)
- □形式错误(Form Error)
- □填充错误(Stuff Error)
- □应答错误(ACK Error)
- □位错误(Bit Error)



CRC校验(1/2)

□接收到的校验值必须与计算出的校验值一致

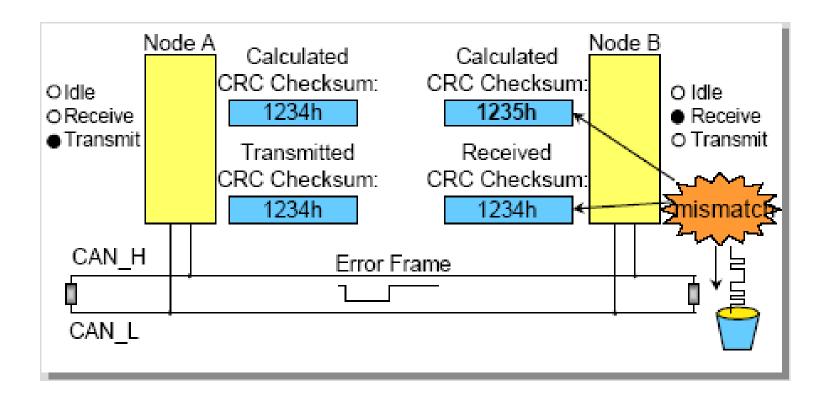






CRC校验(2/2)

□否则,发送错误帧

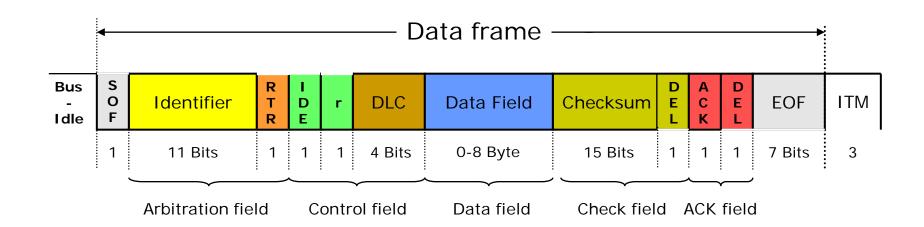






形式检测

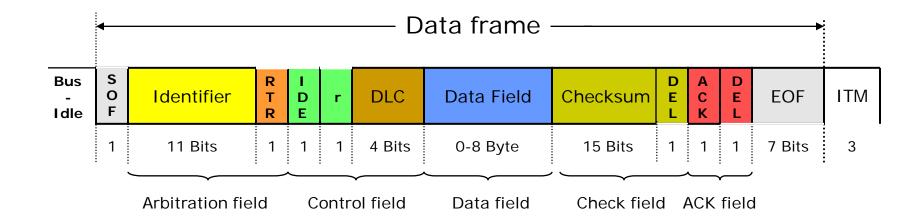
□在CRC分隔符、ACK分隔符、帧结束和帧间隔中 不允许出现显性位





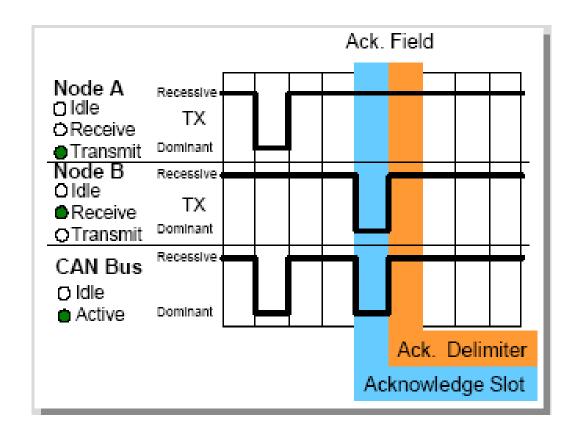
位填充检查

□检查区间从SOF到CRC分隔符





□只有一个节点的网络无法工作!





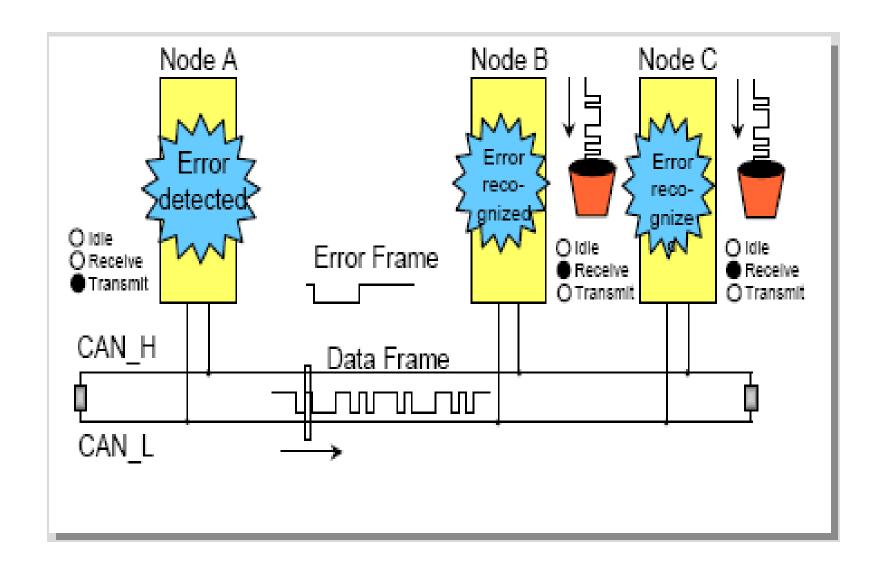


回读

- □所发送的位必须从总线上正确回读, 否则就是一个位错误
- □在仲裁场和应答间隙,隐性位可以被显性位重写



错误处理(1/2)

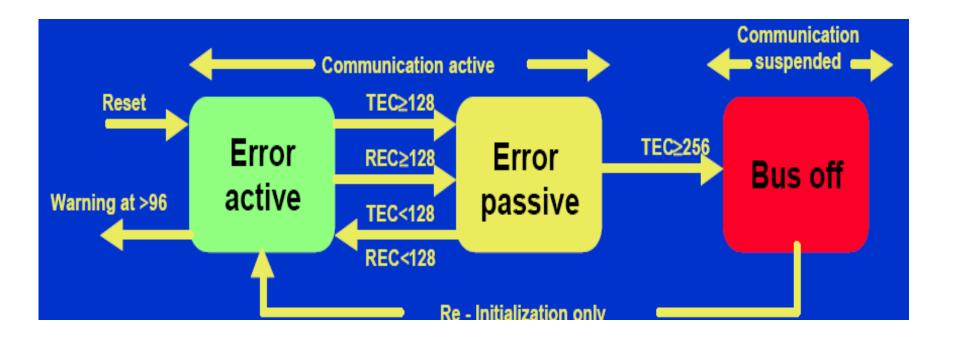






错误处理(2/2)

□CAN控制器三种状态







错误计数器

1、在接收过程中发现一个错误,接收错误计数器加1

例外: 在错误帧Flag或过载帧Flag发送过程中的位错误不计数

- 2、当接收节点发现错误帧Flag之后的第一个位为显性位,接收错误计数器加8
- 3、当一个发送节点发送一个错误帧,发送错误计数器加8

例外1:如果发送节点为被动错误状态,则当起没有检测到显性应答或发送错误帧时没有 检测到显性位

例外2:如果发送节点发送错误帧是由于在仲裁过程中发生了位填充错误(这个填充位在 RTR位之前,应该为隐性。这个填充位的确是被当作隐性发送出去的,但是通过对总线的检测发现 是显性)

- 4、如果发送节点在发送主动错误Flag或过载Flag的过程中发现一个位错误,发送错误计数器加8
- 5、如果接收节点在接收主动错误Flag或过载Flag的过程中发现一个位错误,接收错误计数器加8
- 6、任何节点在发送主动错误Flag,被动错误Flag或过载Flag之后,最多能够容忍7个连续的显性位。如果出现了第8个显性位,则发送节点的发送错误计数器加8,接收节点的接收错误计数器加8:
- 7、当成功发送一个报文,发送错误计数器减1
- 8、当成功接收一个报文,接收错误计数器减1(如果接收错误计数器在1到127之间)。如果接收错误计数器大于127,则接收错误计数器被置为119到127之间的一个值。
- 9、当节点进入Bus off状态时,如果总线上出现128个连续的11位隐性位,发送错误计数器和接收错误计数器被清零。



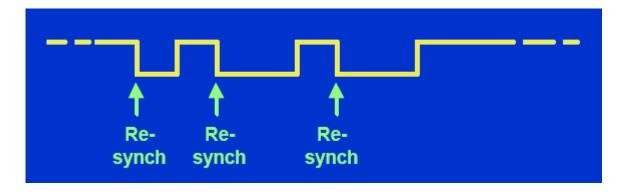


同步

□硬同步:新闻联播!



□重同步:一秒钟有多长?

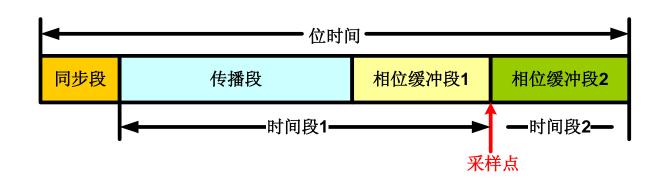






位定时的组成

- □一个位时间包含4个时间段,8-25个时间份Time Quantum(TQ)
- □为了编程方便,许多CAN模块将传播段和相位缓冲段合并,称为时间段1;将相位缓冲段2称为时间段2

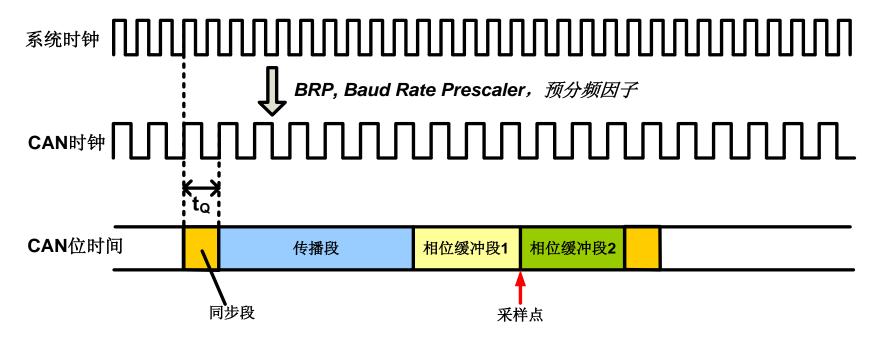






时间份额与波特率

□时间份额来源于对系统时钟可编程的分频



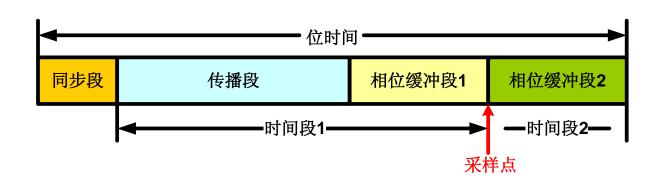
□波特率=1/位时间=1/(n*tq)





同步段

- □一个位的输出从同步段开始
- □用于同步各个节点, 跳变沿产生在此段内
- □固定长度,1个TQ

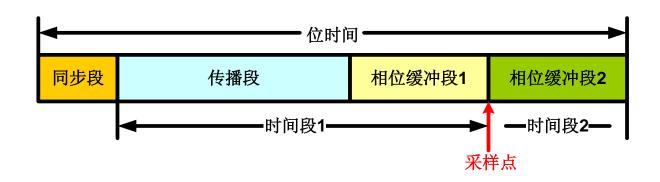






传播段

- □传播段用于补偿信号通过网络和节点传播的物理 延迟
- □传播段长度应能保证2倍的信号在总线的延迟
- □长度可编程(1...8个时间份额或更长)

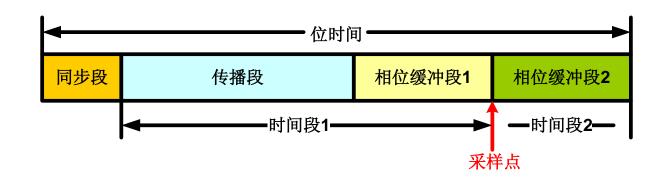






相位缓冲段1

- □允许通过重同步对相位缓冲段1加长
- □相位缓冲段1末端进行总线状态的采样
- □长度可编程(1…8个时间份额或更长)

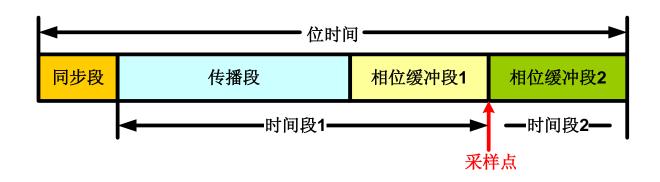






相位缓冲段2

- □允许通过重同步对相位缓冲段2缩短
- □长度可编程(1...8个时间份额或更长)







同步跳转宽度

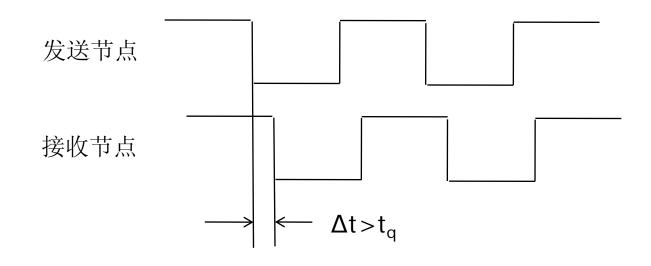
- □SJW (Synchronization Jump Width)
 - □相位缓冲段1可以被延长的时间份额数量
 - □相位缓冲段2可以被缩短的时间份额数量
- □同步跳转宽度大小
 - □最短为1个时间份额,最长为4个时间份额
 - □小于相位缓冲段2





同步条件

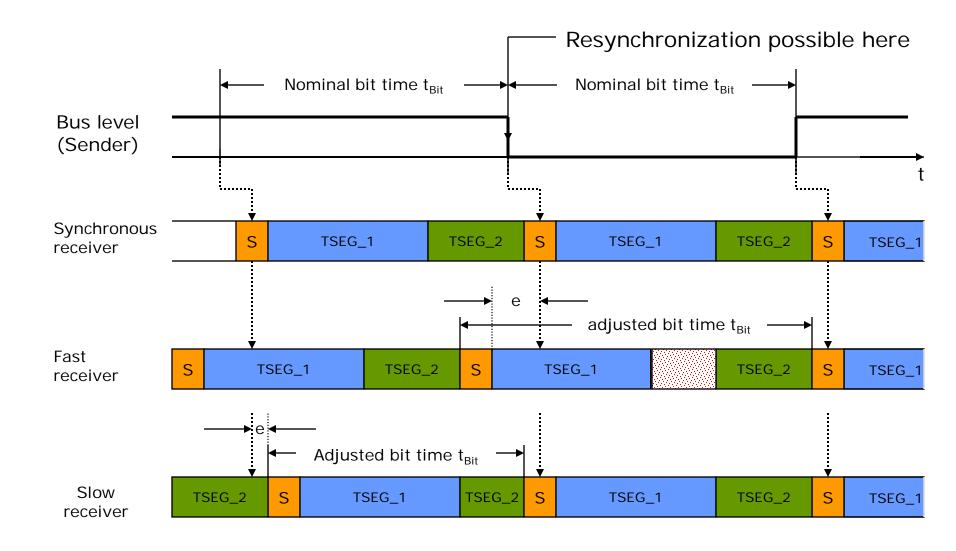
- □从隐性到显性的跳变沿
 - □同步触发条件
- □误差大于1个TQ







同步过程

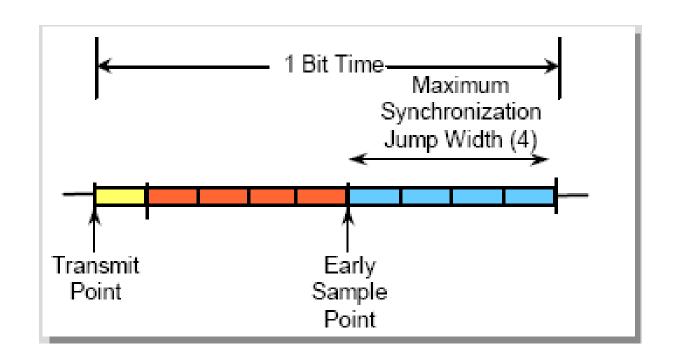






为什么要调整采样点的位置?

- □更大的同步跳转宽度
- □对于晶振的要求较低,可以使用价格低廉的晶振

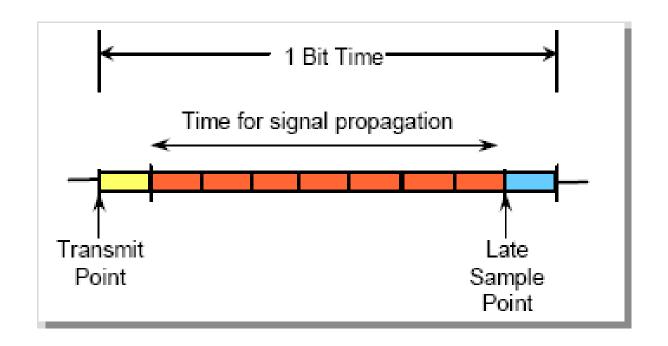






为什么要调整采样点的位置?

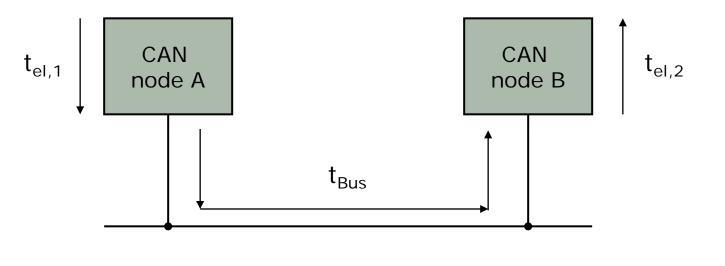
- □更长的传播补偿延时
- □适于处理更长的总线或不合理的总线拓扑结构







如何确定时间段1?



$$t_{\text{del}} = t_{\text{el,1}} + t_{\text{Bus}} + t_{\text{el,2}} = t_{\text{el}} + t_{\text{Bus}} \rightarrow t_{\text{TSEG_1}} \ge 2 \cdot (t_{\text{El}} + t_{\text{Bus}})$$

$$t_{\text{el,2}} = t_{\text{CAN_Controller_2}} + t_{\text{CAN_Transceiver_2}}$$

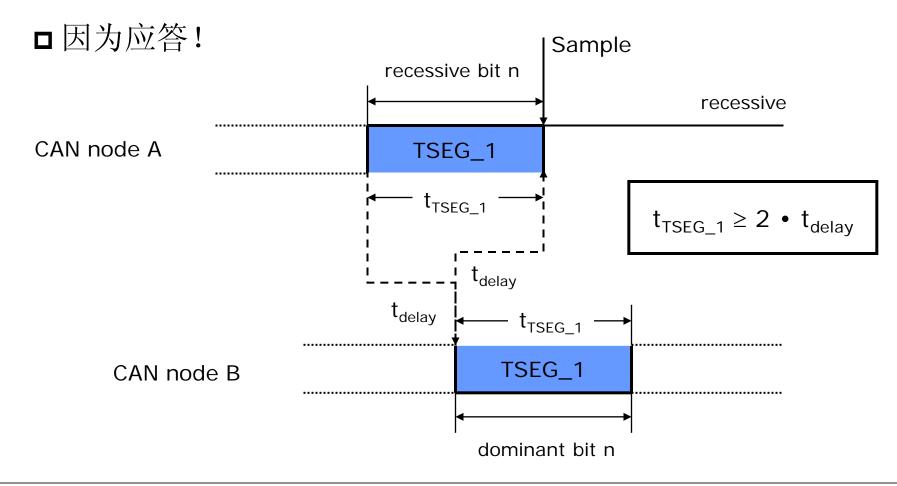
$$t_{\text{el,1}} = t_{\text{CAN_Controller_1}} + t_{\text{CAN_Transceiver_1}}$$





如何确定时间段1?

□为什么要乘2?







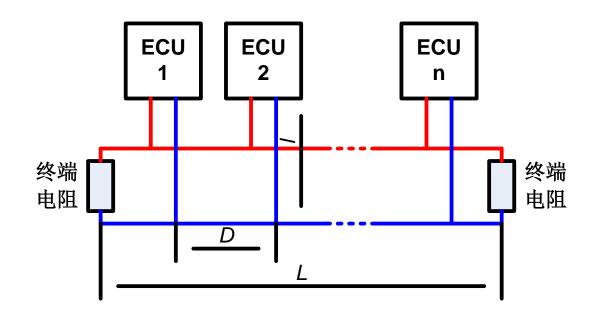
目录

- □CAN总线概述
- □数据链路层
- □物理层
 - □网络拓扑
 - □总线电平
 - □CAN控制器





高速CAN拓扑结构



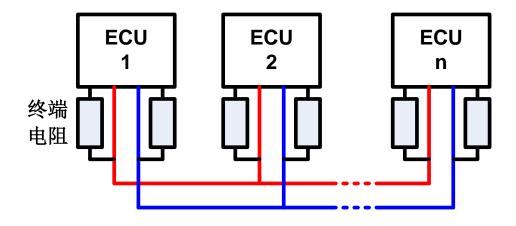
参数	符号	単位	数值		
			最小	名义	最大
总线长度	L	m	0		40
支线长度	1	m	0		0.3
节点距离	D	m	0.1		40





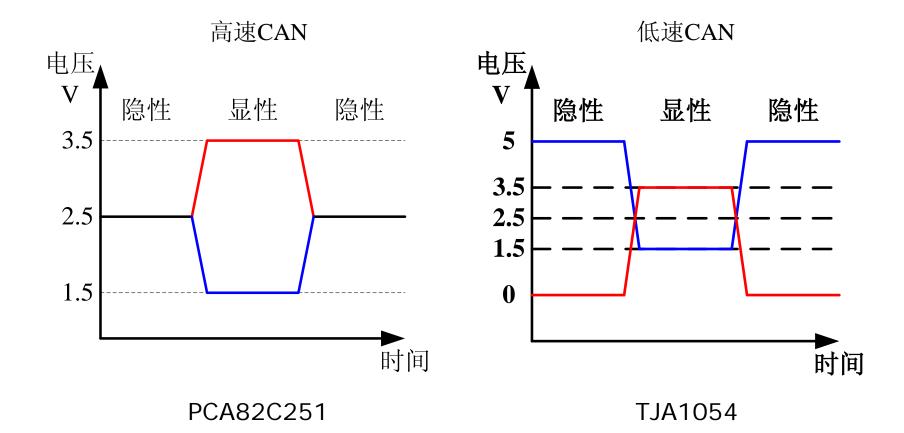
低速CAN网络拓扑

□CAN线总长度小于40米





总线电平

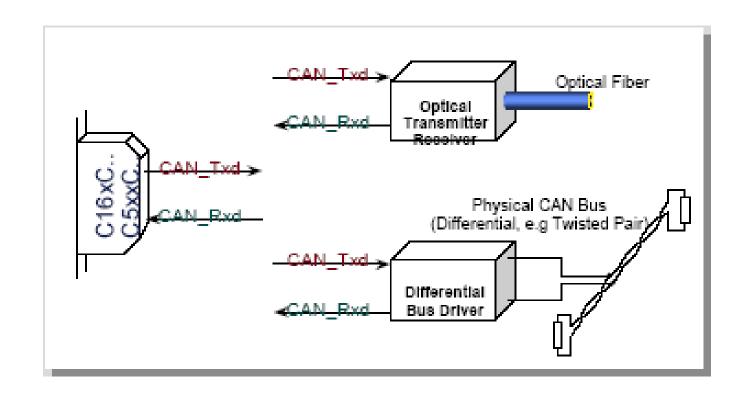






物理介质

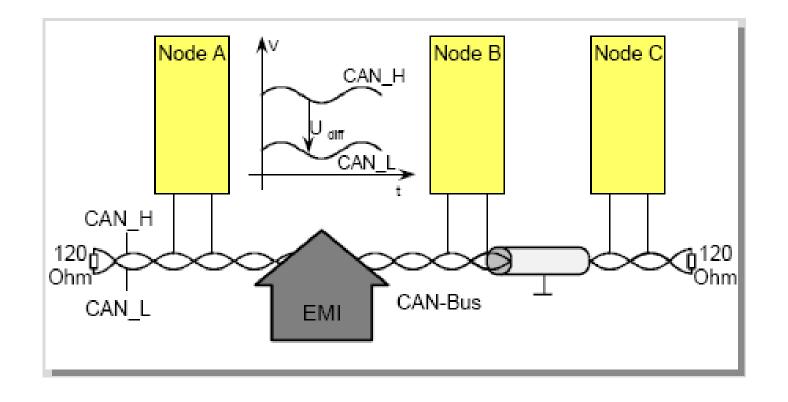
- □双绞线
- □光纤







电磁干扰

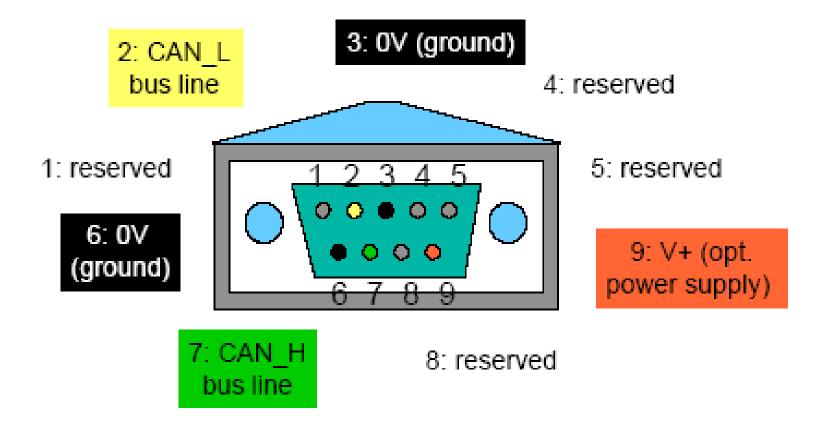






CAN总线连接器

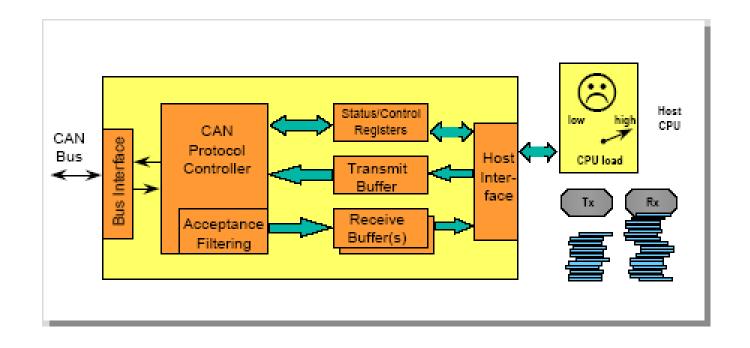
□CiA-DS 102-1







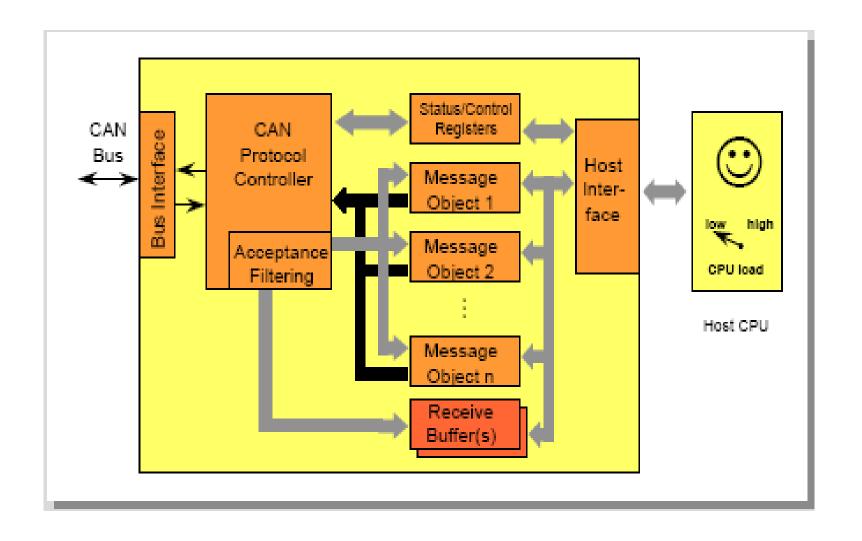
Basic CAN控制器







Full CAN控制器









谢谢!



