

## Aula 17

- O barramento CAN (*Controller Area Network*)
- Características fundamentais
- Aplicações
- Topologia da rede e codificação
- Tipos de tramas
- Detecção de erros
- Filtros de aceitação de mensagens
- Arbitragem

José Luís Azevedo, Bernardo Cunha, Tomás O. Silva, P. Bartolomeu

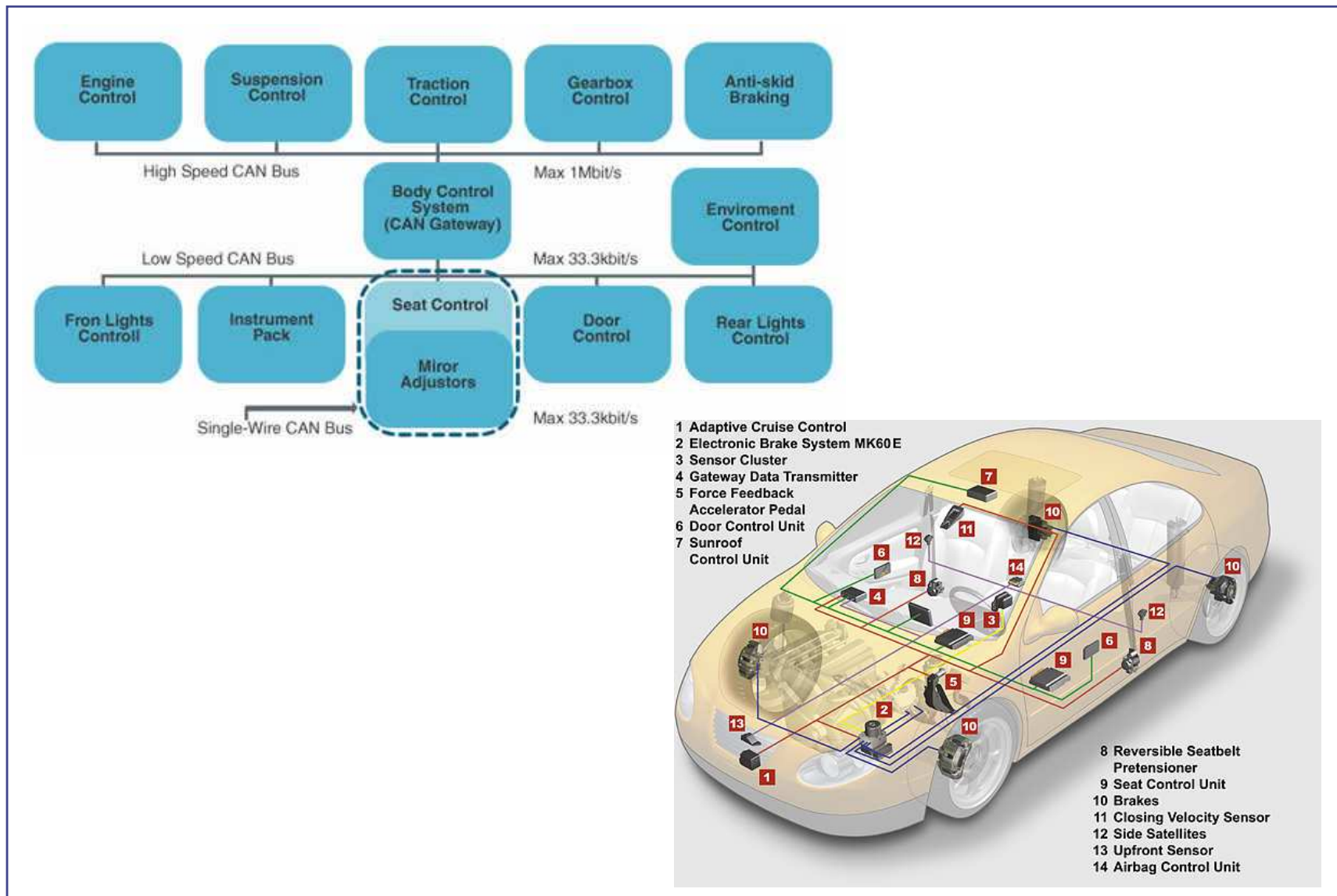
# Introdução

- Desenvolvido em 1991 (versão 2.0) pela Bosch para simplificar as cablagens nos automóveis

(<http://esd.cs.ucr.edu/webres/can20.pdf>)

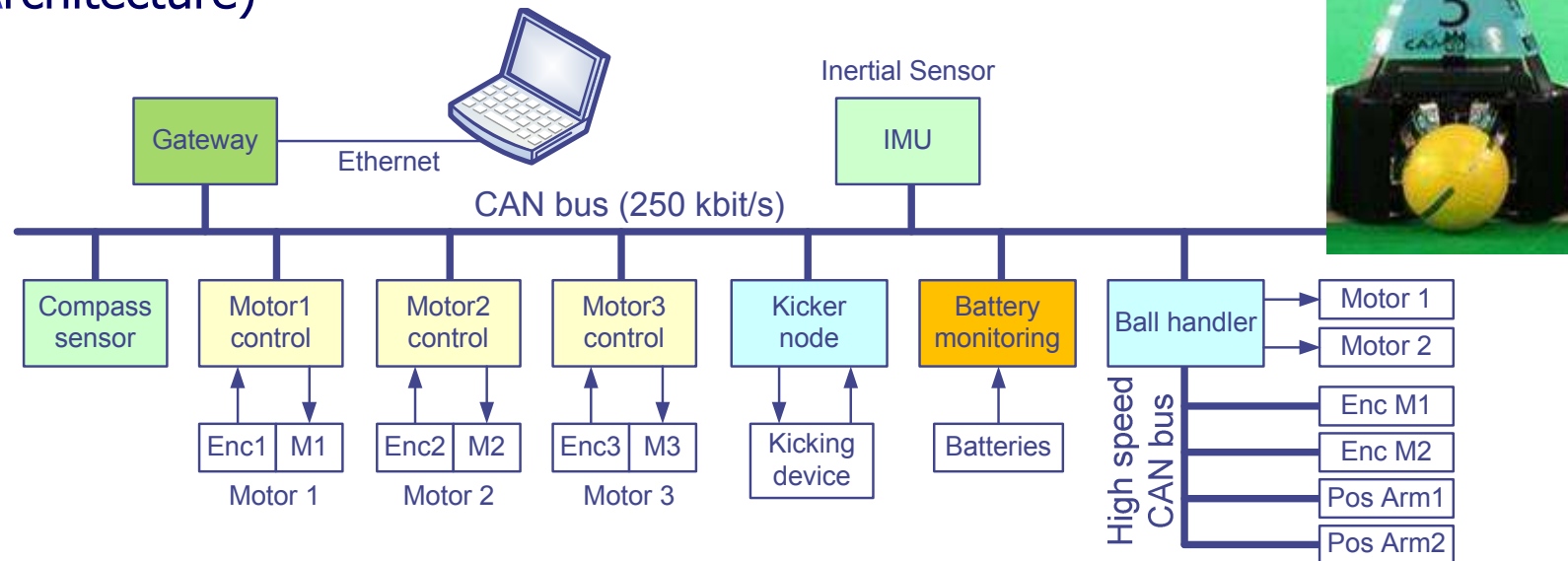
- Utiliza comunicação diferencial em par entrançado
- Taxas de transmissão até 1 Mbit/s
- Adequado a aplicações de segurança crítica; elevada robustez
  - Tolerância a interferência eletromagnética
  - Capacidade de detetar diferentes tipos de erros
  - Baixa probabilidade de não deteção de um erro de transmissão ( $4.7 \times 10^{-11}$ )
- Atualmente usado num leque muito variado de aplicações
  - Comunicação entre subsistemas de um automóvel
  - Aviónica, Aplicações industriais, Domótica, Robótica
  - Equipamentos médicos, ...

# Exemplos de aplicação



# Exemplos de aplicação

- Infraestrutura sensorial e de atuação dos robots da equipa de futebol robótico do DETI: CAMBADA (**C**ooperative **A**utonomous **M**obile ro**B**ots with **A**dvanced **D**istributed **A**rchitecture)



- Arquitetura distribuída em que cada nó desempenha uma tarefa ou conjunto de tarefas relacionadas
- O sistema é facilmente alterável; por exemplo, acrescentar um novo sensor não implica qualquer alteração na estrutura existente (basta ligar o novo nó ao barramento CAN)

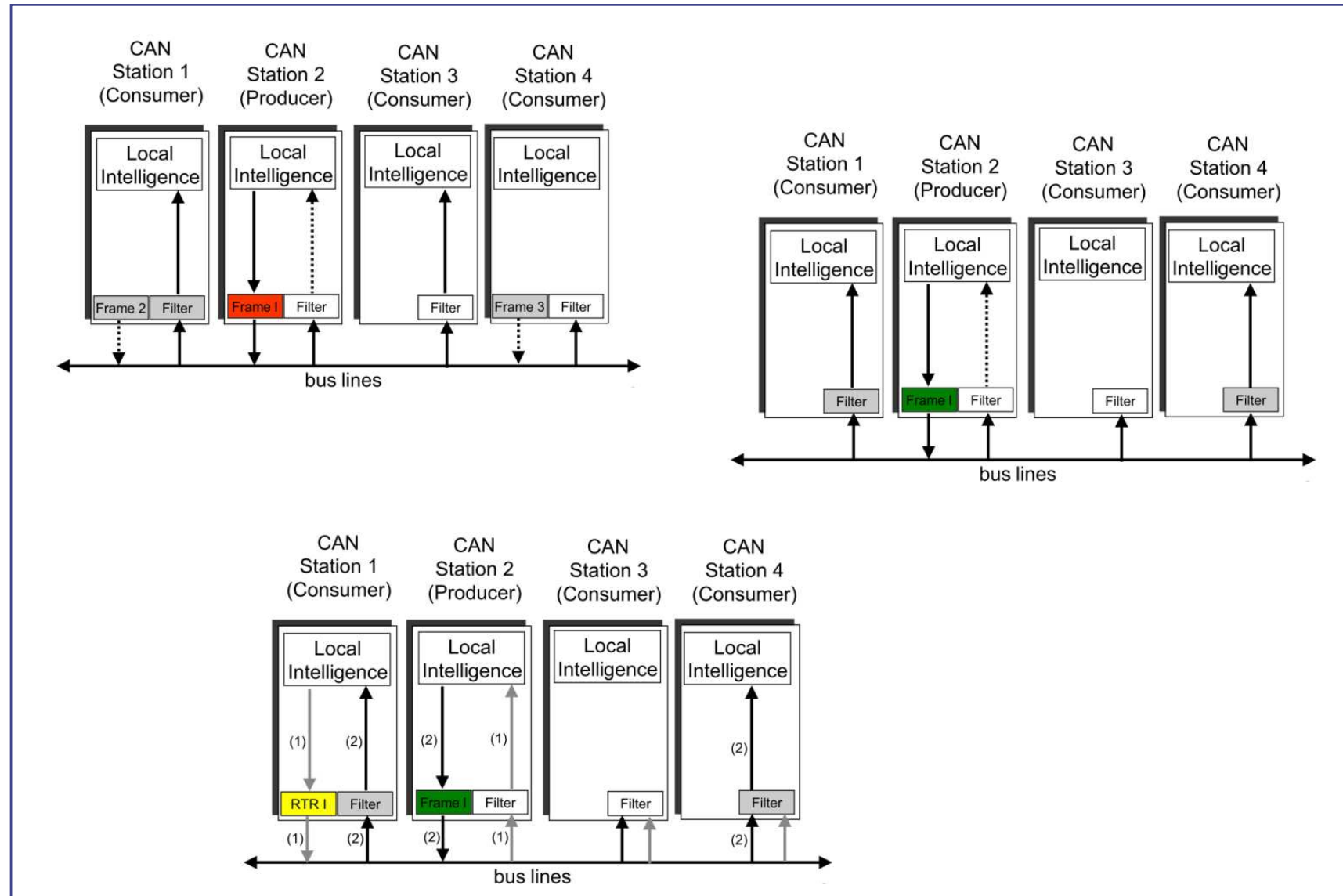
# Características fundamentais

- Transmissão orientada ao bit: a informação é encapsulada em tramas estruturadas (mensagens), que incluem um identificador (ID), um campo de dados, bits de controlo e de verificação de erro
- As mensagens no CAN são difundidas para todos os nós na rede; cada nó pode decidir aceitar ou ignorar determinadas mensagens com base no seu identificador (ID)
- O barramento CAN permite comunicação bidirecional, mas apenas um nó pode transmitir de cada vez
- O CAN opera como um barramento "multi-master", i.e., qualquer nó do barramento pode iniciar uma transmissão
- Uma vez que dois ou mais nós podem querer aceder simultaneamente ao barramento para transmitir, o CAN implementa um mecanismo de arbitragem, que evita colisões e perda de informação
- Cada mensagem tem um ID único que identifica a natureza do seu conteúdo; esse ID determina também a prioridade da mensagem e, consequentemente, a prioridade no acesso ao barramento

# Características fundamentais

- As mensagens não têm qualquer referência ao nó emissor ou recetor; os nós filtram as mensagens com base no identificador da trama
- Paradigma produtor-consumidor / Transmissão em "broadcast"
  - Os nós que geram mensagens (produtores) enviam-nas sem um destinatário específico
  - Todos os nós na rede CAN recebem essas mensagens ("Broadcast")
  - Apenas os nós interessados na mensagem (consumidores) a processam, ignorando as restantes
- Suporte para pedidos de transmissão remota (Remote Transmission Request): um nó pode pedir a transmissão de uma mensagem sem enviar dados
- Mecanismo avançado de deteção de erros, incluindo verificação de CRC e retransmissão automática de mensagens recebidas com erro
- **Relógio implícito**: comunicação assíncrona, sem transmissão explícita do relógio:
  - O transmissor e o recetor têm relógios locais independentes
  - A sincronização dos nós é feita através da deteção de transições na linha de dados

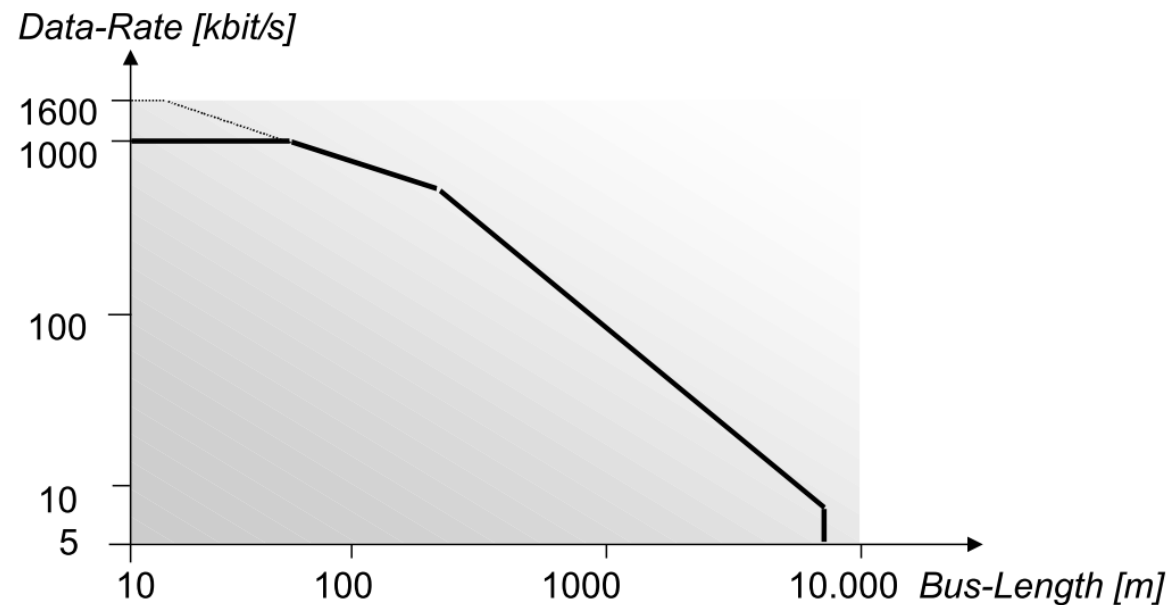
# Características fundamentais



# Comprimento máximo do barramento

- O comprimento máximo do barramento (sem regeneração do sinal), depende da taxa de transmissão, do tipo de cabo usado e do ambiente elétrico (interferência eletromagnética)
- A tabela apresenta valores indicativos

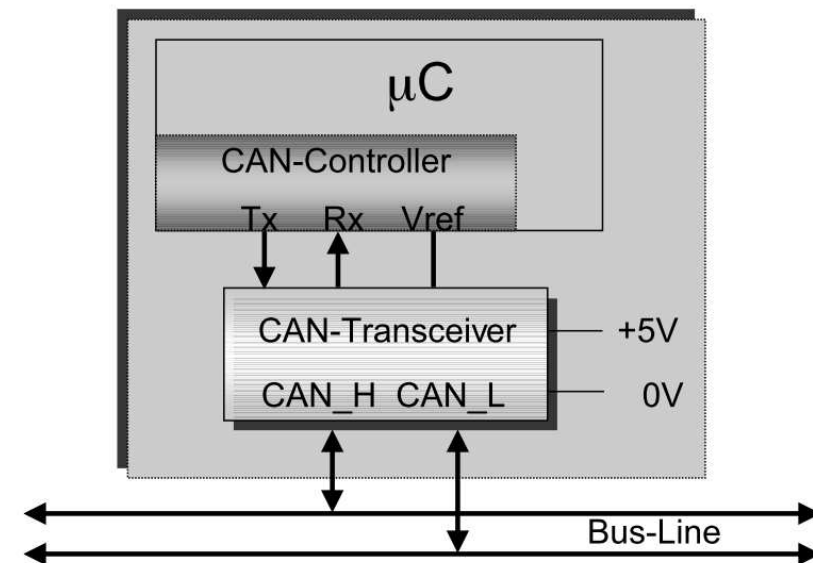
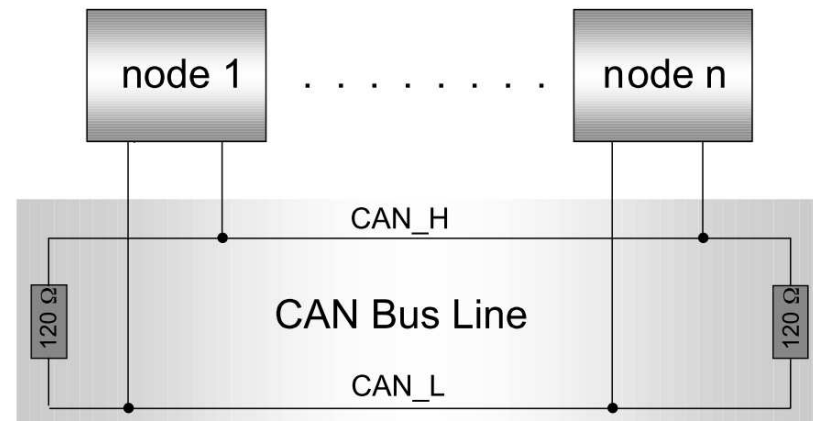
Bit Rate	Bus Length	Nominal Bit-Time
1 Mbit/s	30 m	1 $\mu$ s
800 kbit/s	50 m	1,25 $\mu$ s
500 kbit/s	100 m	2 $\mu$ s
250 kbit/s	250 m	4 $\mu$ s
125 kbit/s	500 m	8 $\mu$ s
62,5 kbit/s	1000 m	20 $\mu$ s
20 kbit/s	2500 m	50 $\mu$ s
10 kbit/s	5000 m	100 $\mu$ s



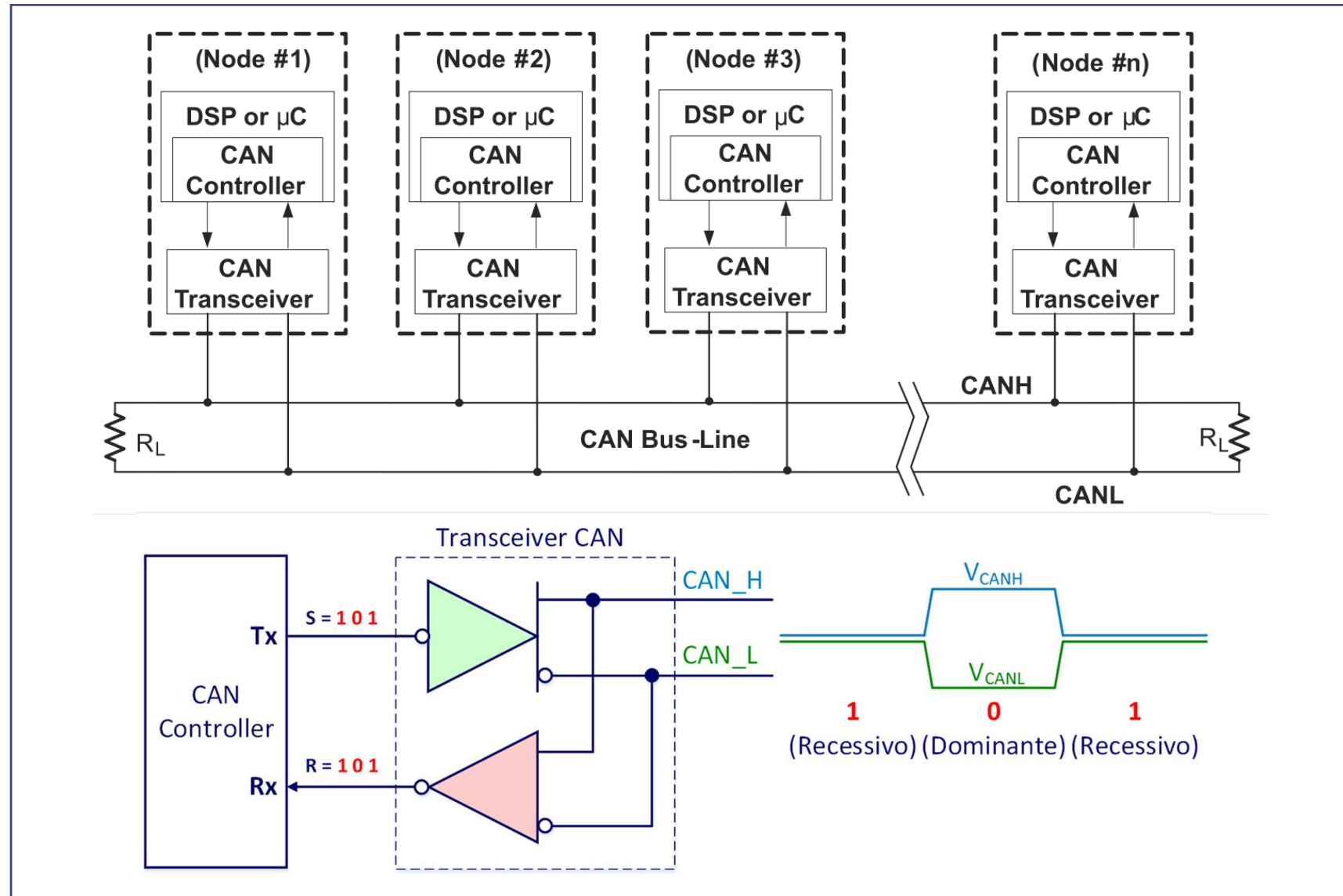


# Topologia da rede e estrutura de um nó

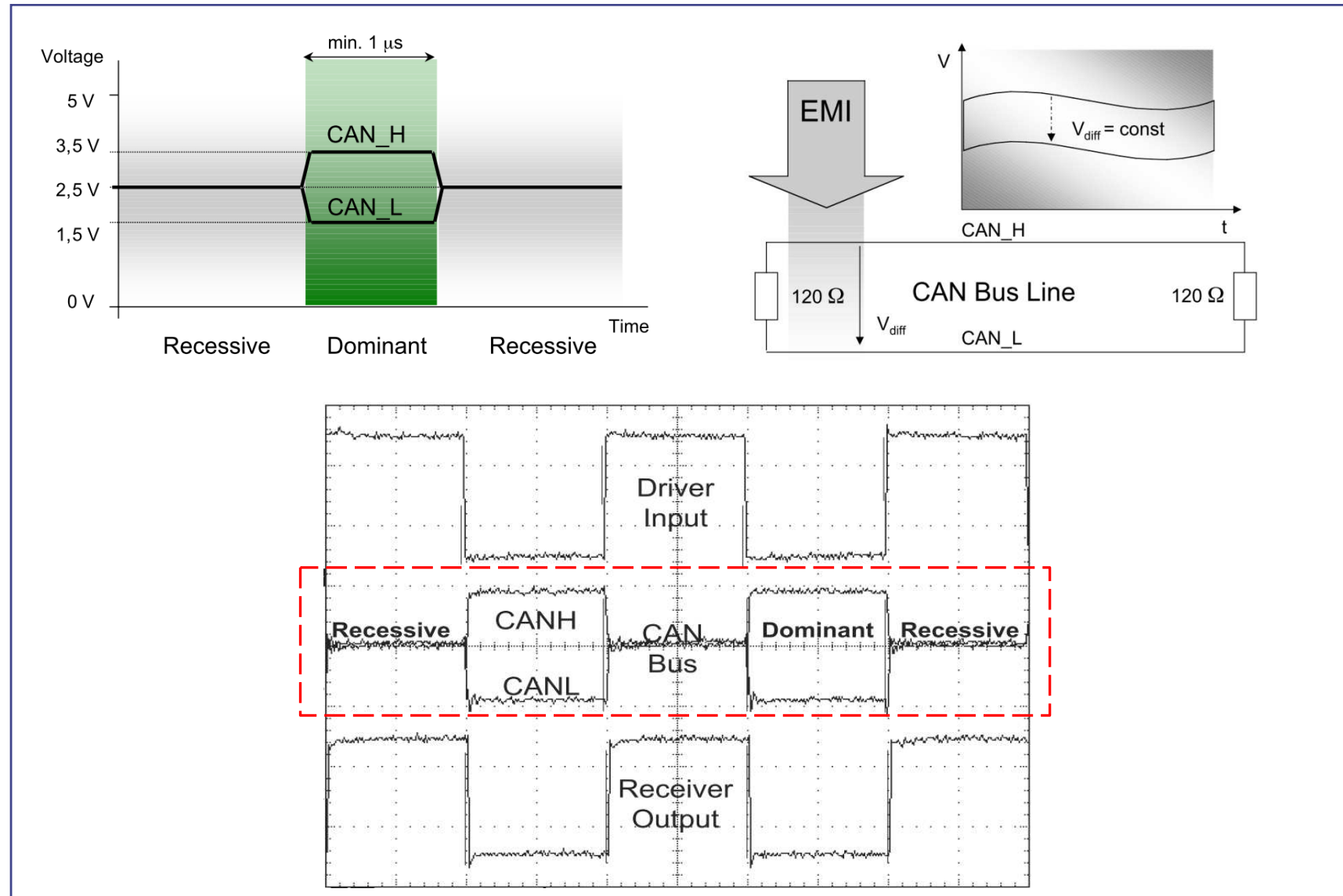
- Comunicação **diferencial, par entrançado**
- Na transmissão, o "transceiver" transforma o nível lógico presente na linha Tx em duas tensões e coloca-as nas linhas **CAN\_H** e **CAN\_L**
- Na receção, o "transceiver" discrimina o nível lógico pela **diferença de tensão entre CAN\_H e CAN\_L** e o resultado é enviado através da linha Rx para o controlador CAN



# Topologia da rede e estrutura de um nó



# Transmissão diferencial



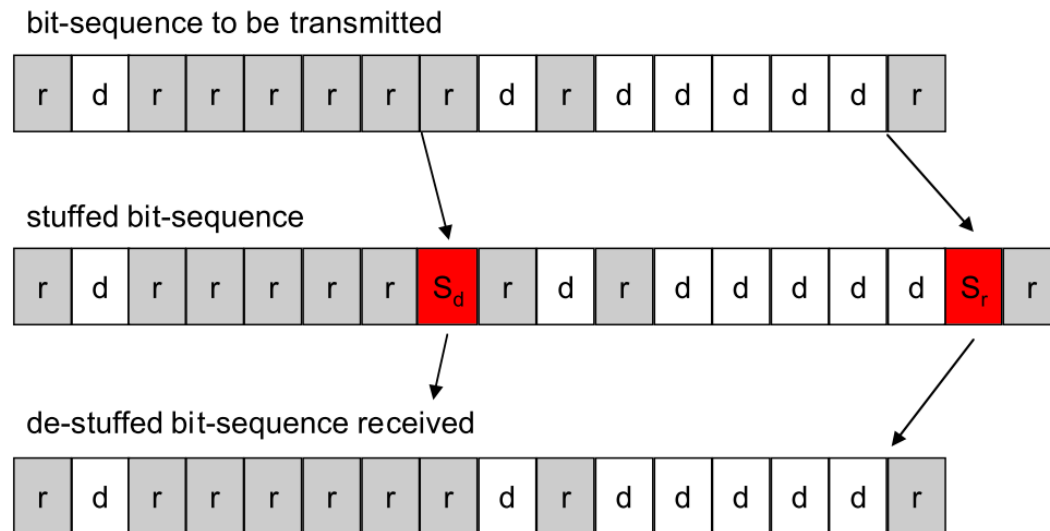
# Codificação

- Codificação Non-Return-to-Zero - bit recessivo ('1')/dominante ('0')



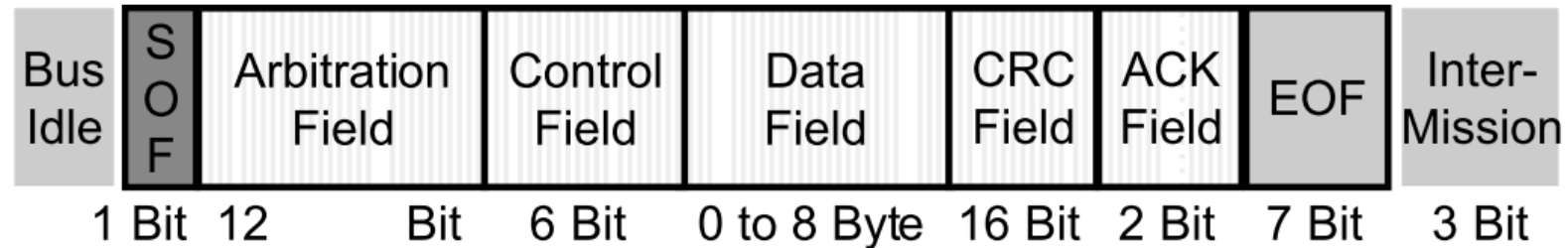
- **"Bit-stuffing"**

- Por cada 5 bits iguais é inserido 1 bit de polaridade oposta

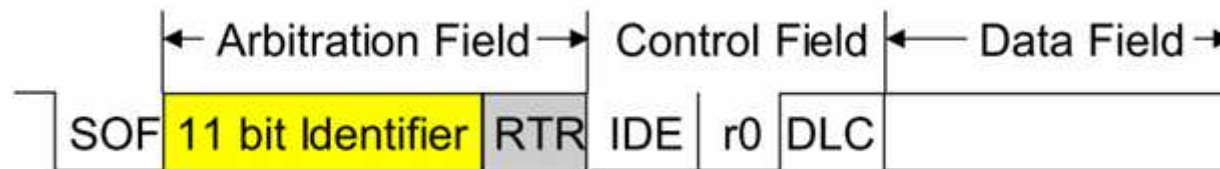


- Garante um tempo máximo entre transições da linha de dados, assegurando que há transições suficientes para manter sincronizados os instantes de amostragem de dados em cada um dos nós

# Formato da trama de dados (CAN 2.0A)



- **SOF** (Start of Frame)
  - Bit dominante ('0') indica o início da trama
  - Usado para sincronização dos instantes de amostragem dos nós recetores
- **Arbitration**
  - **Identifier** (11 bits) – identificador da mensagem que também serve para arbitragem entre diferentes *masters* que podem iniciar a transmissão das suas tramas em simultâneo (id mais baixo, maior prioridade)
  - **RTR** (1 bit) Remote Transmission Request - dominante numa trama de dados
- Standard Frame Format (CAN 2.0A):



# Formato da trama de dados (CAN 2.0A)

- **IDE** (identifier extension)

- Bit dominante ('0') significa trama standard (CAN 2.0A, 11-bit identifier)
- Bit recessivo ('1') significa trama CAN 2.0B (com identificador estendido de 29 bits)

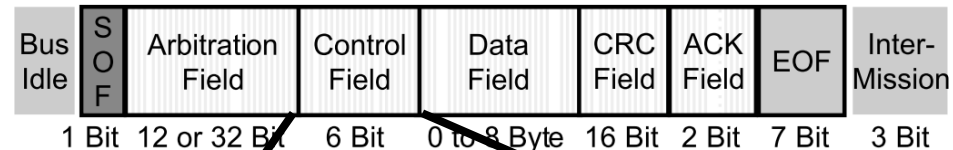
- **r0** – reservado

- **DLC3 – DLC0**

- Número de bytes de dados (0 a 8)

- **Data** (Campo de dados)

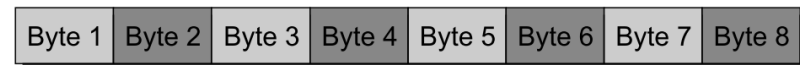
- 0 a 8 bytes (0 a 64 bits)
- MSBit first (/byte)



No. of Data Bytes	Data Length Code (DLC)			
	DLC3	DLC2	DLC1	DLC0
0	d	d	d	d
1	d	d	d	r
2	d	d	r	d
3	d	d	r	r
4	d	r	d	d
5	d	r	d	r
6	d	r	r	d
7	d	r	r	r
8	r	d/r	d/r	d/r



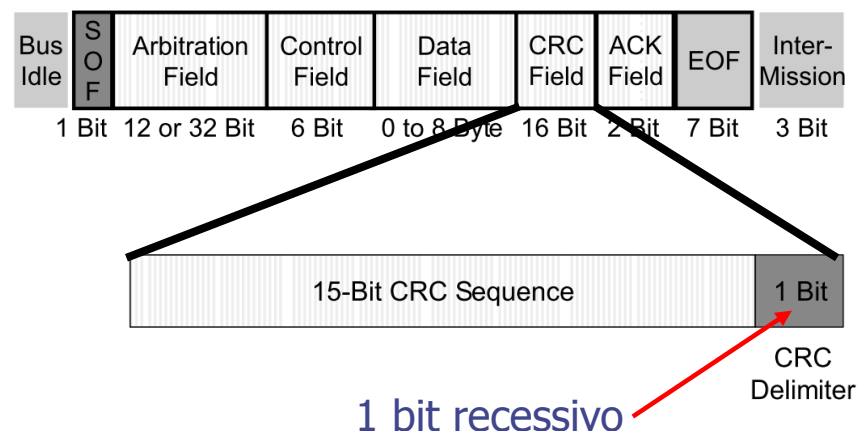
min. length of Data Field = 0 Byte



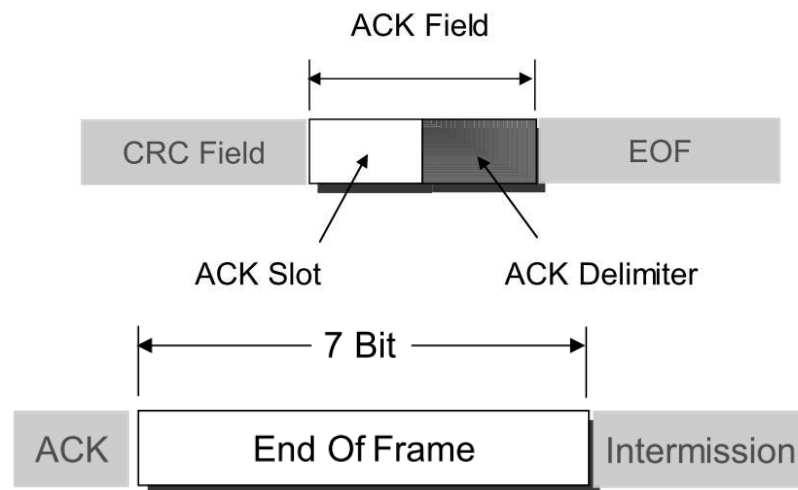
max. length of Data Field = 8 Byte

# Formato da trama de dados (CAN 2.0A)

- **CRC** (Cyclic Redundancy Check)
  - Detecção de erros
  - Produtor e consumidor calculam a sequência de CRC com base nos bits transmitidos/recebidos
  - Produtor transmite a sequência CRC calculada
  - Consumidor compara a sequência CRC calculada localmente com a recebida do produtor
- **ACK** (Acknowledge)
  - Validação da trama (ACK Slot)
  - Recessivo (produtor)
  - Dominante (1+ consumidores)
- **EOF** (End of Frame)
  - Terminação da trama (7 bits recessivos)
- **IFS** (interframe/intermission)
  - Mínimo de 3 bits recessivos



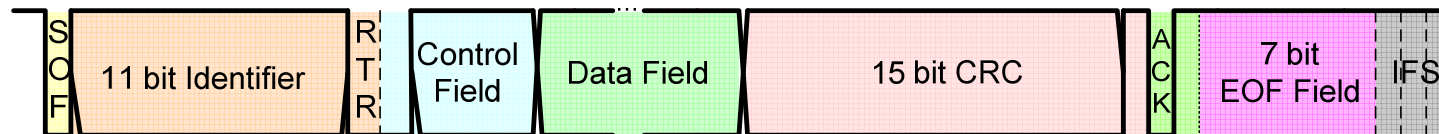
*Remark: The CRC Delimiter is a fixed formatted recessive bit.*



# Tipos de tramas

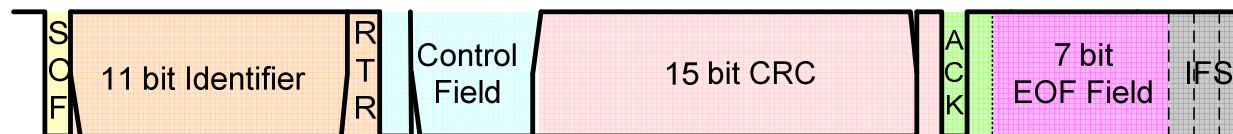
- **Data Frame**

- Usada no envio de dados de um nó produtor para o(s) consumidor(es); numa trama de dados o bit RTR está a '0' (dominante)



- **Remote Transmission Request Frame**

- Enviada por um nó consumidor a solicitar (ao produtor) a transmissão de uma trama de dados específica (trama tem o campo RTR a '1' – recessivo, o que a diferencia de uma trama de dados)

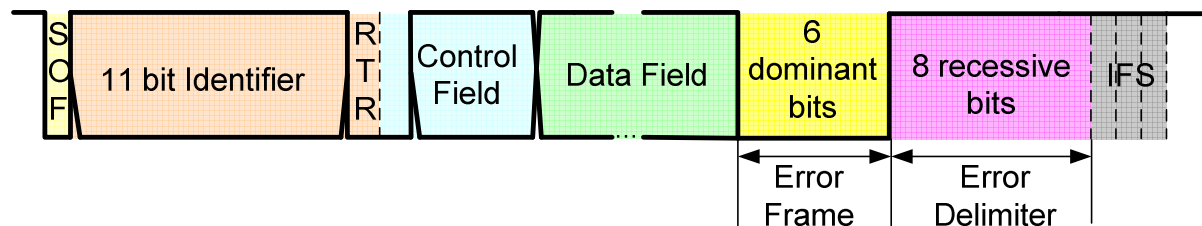




# Tipos de tramas

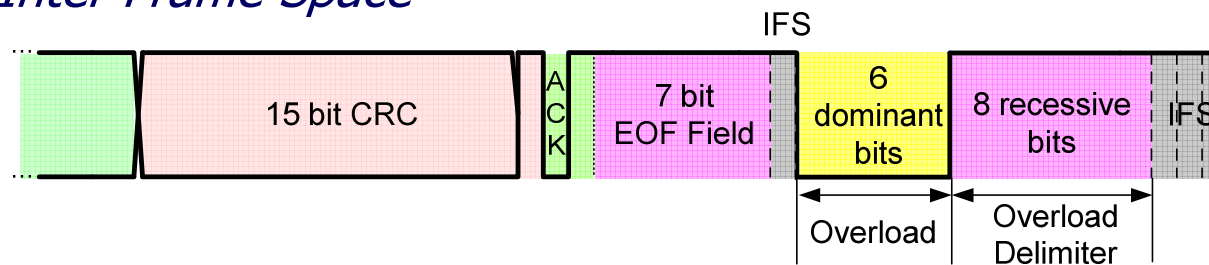
- **Error Frame**

- Usada para reportar um erro detetado (a trama de erro sobrepõe-se a qualquer comunicação invalidando uma transmissão em curso)



- **Overload Frame**

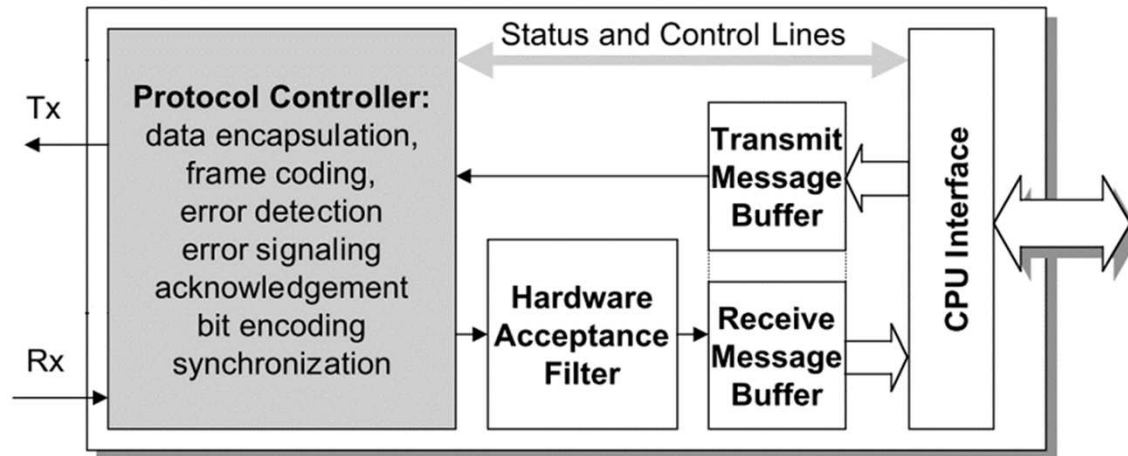
- Usada para atrasar o envio da próxima trama (enviada por um nó em situação de sobrecarga que não teve tempo para processar a última trama enviada). Deve iniciar-se durante os dois primeiros bits do *Inter Frame Space*



# Deteção de erros de comunicação

- São usados vários métodos de detecção de erros. Se a receção de uma trama falha em qualquer um deles essa trama não é aceite e é gerada uma trama de erro que força o produtor a reenviar
- **CRC Error** – o CRC calculado não coincide com o CRC recebido
- **Acknowledge Error** – o produtor não recebe um bit dominante ('0') no campo ACK, o que significa que a mensagem não foi recebida por nenhum nó da rede (todos os nós fazem o "acknowledge" da receção da trama)
- **Form Error** – esta verificação analisa campos da mensagem que devem ter sempre o valor 'lógico '1' (recessivo): EOF, delimitador do ACK e delimitador do CRC; se for detetado um bit dominante em qualquer destes campos é gerado um erro
- **Bit Error** – cada bit transmitido é analisado pelo produtor da mensagem: se o produtor lê um valor que é o oposto do que escreveu gera um erro (exceções: identificador, ACK)
- **Stuffing Error** – se, após 5 bits consecutivos com o mesmo nível lógico não for recebido um de polaridade oposta, é gerado um erro

# Arquitetura típica de um controlador CAN



- O controlador CAN implementa o protocolo em hardware
- O "CPU interface" assegura, tipicamente, a comunicação com o CPU de um microcontrolador (registos de controlo, estado e dados – buffers)
- O "**hardware acceptance filter**" filtra as mensagens recebidas com base no seu ID; por programação é possível especificar quais os IDs das mensagens que serão copiadas para o "Receive Message Buffer" (i.e., que serão disponibilizadas ao microcontrolador)
- Este mecanismo de filtragem ao descartar mensagens não desejadas, reduz a carga computacional no microcontrolador

# Filtros de aceitação de mensagens e máscaras

- O CAN é um barramento de tipo "**broadcast**", ou seja, uma mensagem transmitida por um nó é recebida por todos os nós da rede
- O controlador CAN de cada nó lê todas as mensagens que circulam no barramento e coloca-as num buffer de receção temporário designado por "Message Assembly Buffer" (MAB)
- Logo que uma mensagem válida é recebida no MAB, é aplicado um **mecanismo de filtragem** que permite que apenas as mensagens de interesse para o nó sejam copiadas para o buffer de receção (as restantes são descartadas)
- A filtragem é feita por verificação dos bits do identificador da mensagem

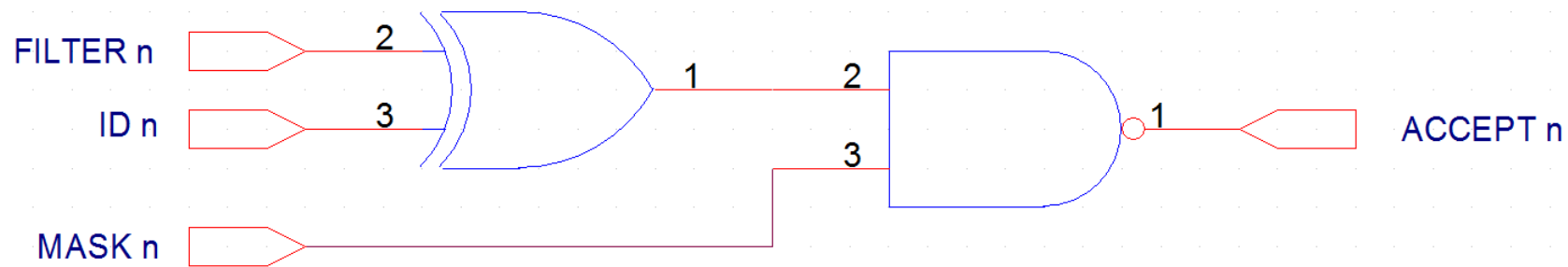
# Filtros de aceitação de mensagens e máscaras

- O mecanismo de filtragem é constituído por um conjunto de **filtros** e **máscaras**: na sua forma mais simples, a mensagem só é copiada para o buffer de receção se o identificador da mensagem igualar um dos filtros de aceitação (previamente configurados por software)
- As máscaras fornecem flexibilidade adicional ao permitir definir quais os bits do identificador que têm que ser iguais aos definidos nos filtros e quais os que são aceites incondicionalmente

Mask bit n	Filter bit n	Message Identifier bit n	Accept/Reject bit n
0	X	X	Accept
1	0	0	Accept
1	0	1	Reject
1	1	0	Reject
1	1	1	Accept

- $ACCEPT = ACCEPT_{10} \cdot ACCEPT_9 \cdot \dots \cdot ACCEPT_0$
- Se  $ACCEPT=1$ , a mensagem é copiada para o buffer de receção

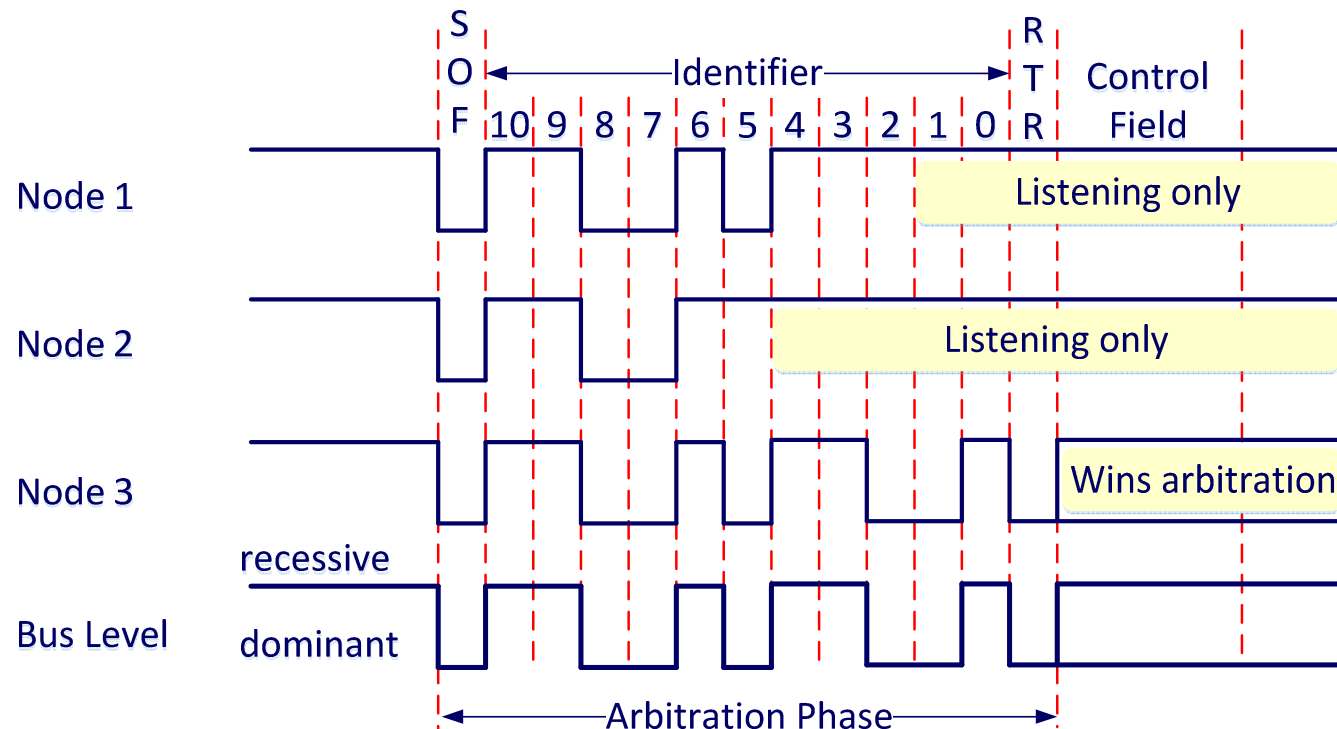
# Filtros de aceitação de mensagens e máscaras



- $ACCEPT = ACCEPT_{10} \cdot ACCEPT_9 \cdot \dots \cdot ACCEPT_0$
- Se  $ACCEPT=1$ , a mensagem é copiada para o buffer de recepção
- Exemplos (ID de 11 bits):
  - Máscara com o valor 0x000: todas as mensagens são aceites
  - Máscara com o valor 0x7FF, filtro com o valor 0x1F4: apenas a mensagem com o ID 0x1F4 é aceite
  - Máscara com o valor 0x7FC, filtro com o valor 0x230: são aceites as mensagens com os Ids 0x230, 0x231, 0x232 e 0x233

# Controlo de acesso ao meio – Arbitragem

- Realizada durante os campos ID e RTR das tramas (*arbitration field*)
- Baseada em bit recessivo / bit dominante



- O nó produtor da mensagem com o identificador de menor valor binário ganha o processo de arbitragem e transmite os seus dados (um identificador com todos os bits a '0' tem a mais alta prioridade)