

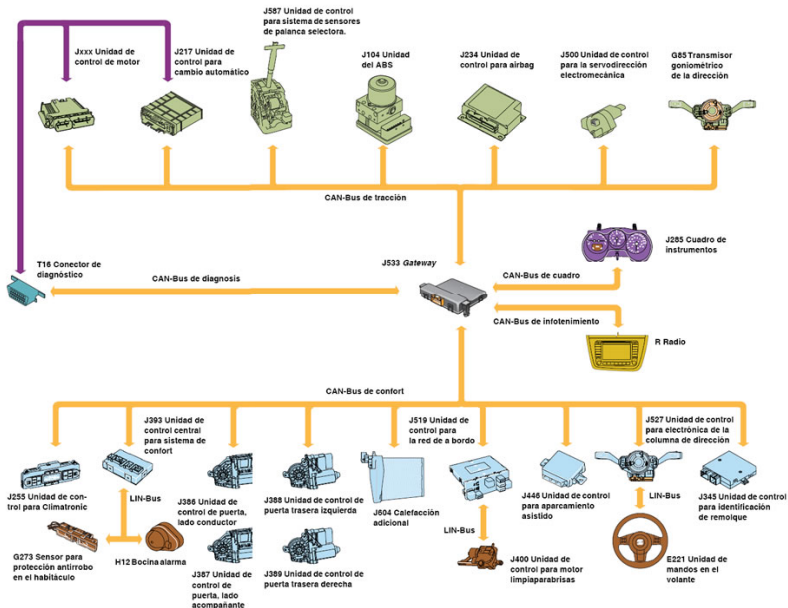
# Systemy wbudowane - wykład do samodzielnej pracy

Przemek Błaśkiewicz

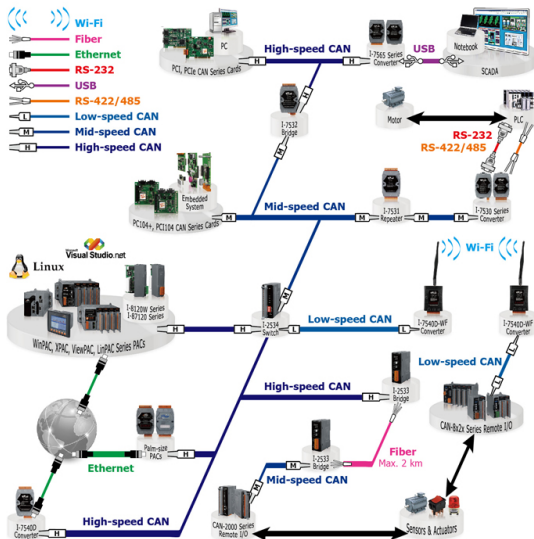
13 marca 2020



# CAN – controller area network

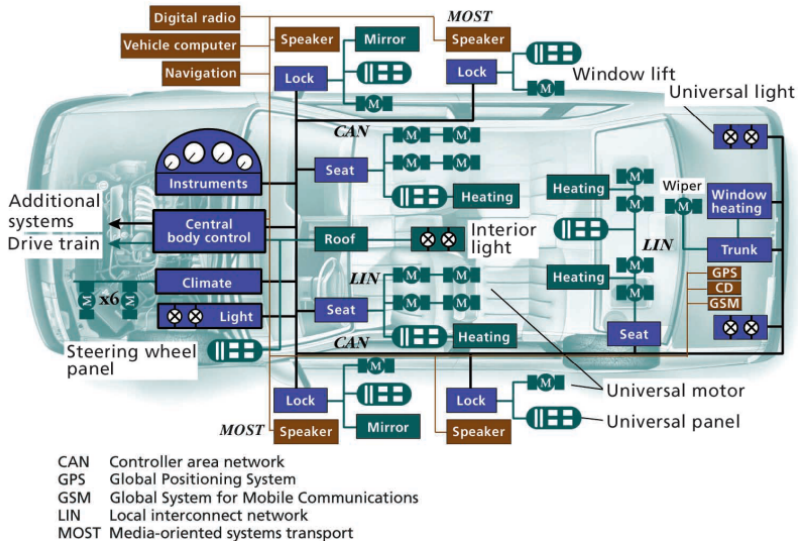


# CAN – controller area network



[http://www.icpdas.com/root/product/solutions/industrial\\_communication/fieldbus/can\\_bus/can\\_intro.html](http://www.icpdas.com/root/product/solutions/industrial_communication/fieldbus/can_bus/can_intro.html)

# CAN – controller area network



- transmisja typu broadcast (semi duplex) - multi-master
- transmisja asynchroniczna, szeregowo, oparta na ramkach
- CSMA/CA - carrier sense multiple acces / collision avoidance
- detekcja/mitygacja błędów transmisji/urządzeń
- przepustowość od 10kbps (do 5 km) do 1Mbps na odległość do  $\approx 25$  m (ok. 50% zawartości ramki to dane)
- standard CAN definiuje *warstwę fizyczną i łącza danych*
  - co to jest "bit", jakie medium transmisyjne)
  - kontrola dostępu do medium (MAC) i obsługa błędów (*error detection/confinement*, kształt wiadomości/ramki)
  - na tym zbudowane warstwy obiektów (rodzaje wiadomości, filtrowanie, routing) i aplikacji (np. CANOpen, DeviceNet, etc.)

## Warstwa fizyczna

Definiuje poziomy sygnałów (napięcia) oraz jaki jest stan dominujący na linii. Określa sposób kodowania poszczególnych bitów (bo nie wszędzie logiczna "1" to 5V) oraz określa synchronizację magistrali.

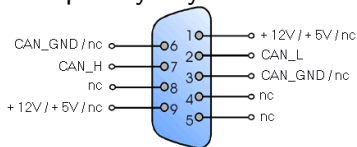
## Warstwa łącza danych

Definiuje strukturę ramki, sposoby sygnalizacji błędów i mechanizm MAC (dostępu do medium).

- wymagany jest MAC (medium-access-control) na poziomie bitowym
- bity dominujące (ich nadanie ma pierwszeństwo) i recesywne
- mechaniczne aspekty (wtyki, okablowanie) nie określone w standardzie

często:

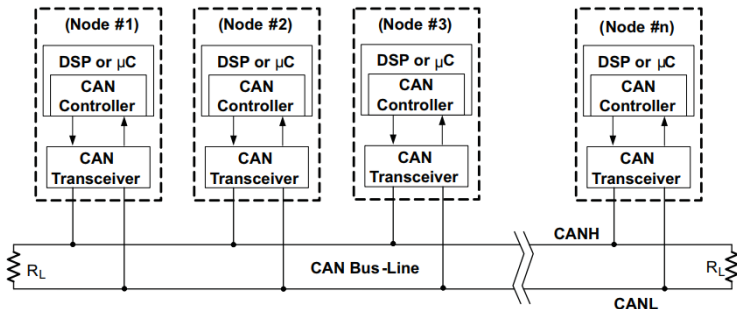
- 9-cio pinowy wtyk D-sub: CAN-Lo, GND, CAN-Hi, CAN-V+



- wspólna szyna zasilająca +5V (3.3V opcjonalnie) oraz GND



# CAN - magistrala



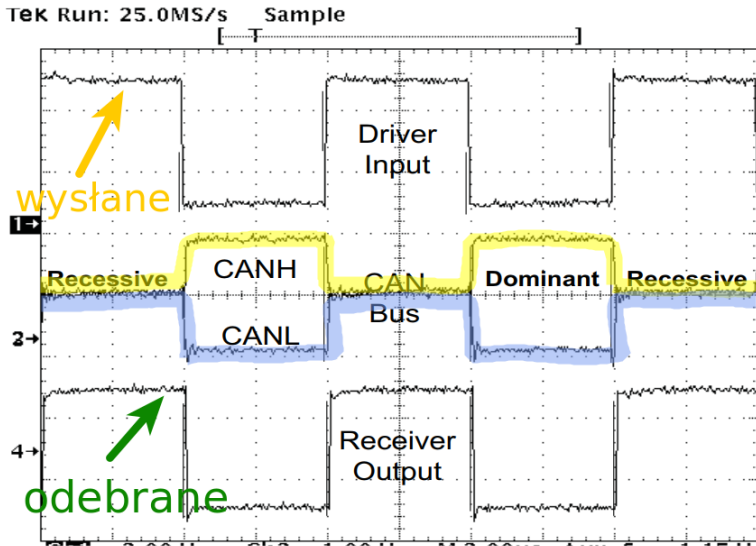
## ♠ Sygnalizacja różnicowa (*differential signalling*)

Sygnał "bez niczego" jest utrzymywany w okolicach 2.5V. CAN-Hi jest podciągany o 1V w górę, a CAN-Lo o 1V w dół, co daje 2V różnicy między parą linii sygnałowych.

## ♠ Zastanów się

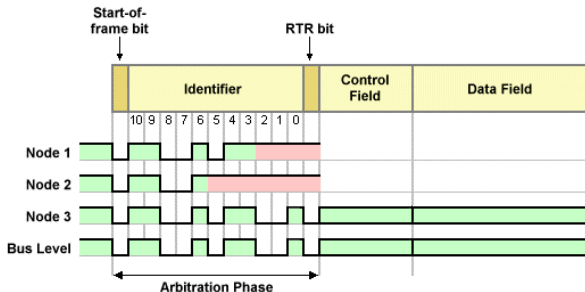
Siedzicie z kolegą w dwóch zamkniętych pudłach (każdy w swoim). Łączą was dwa sznurki, które możecie napinać i luzować. Jak zbudujecie bezgłośnie komunikację?

# CAN - magistrala



♠ Steve Corrigan: *Introduction to the Controller Area Network (CAN)*, SLOA101A, [www.ti.com](http://www.ti.com)

- Linia “wysłane” i “odebrane” to *logiczne bity* wysyłane i odebrane
- Linia żółta to jedna z dwóch linii magistrali CAN - “podciągana” o 1V w górę
- Linia niebieska to druga z linii różnicowych - “ściągnana” o 1V w dół
- Obszar oznaczony “recessive” to okres, kiedy żadne urządzenie nie manipuluje liniami CANH i CANL - jest interpretowane jako bit 1
- Obszar “dominant” jest przykładem wysyłania bitu 0
- *Zauważmy*, że więcej niż jedno urządzenie na magistrali może “podciągnąć” i “ściągnąć” CANH i CANL w tym samym czasie...



- Trzy urządzenia nadają jednocześnie. Dla bitów 10-6 wszystkie nadają to samo.
- Urządzenie 2 nadaje swój 5. bit jako "1", ale jest to bit recesywny, a inne urządzenia nadają wtedy "0". Urządzenie 2. przegrywa i powstrzymuje się od nadawania.
- Ostatecznie wygrywa urządzenie 3 (bo ma *niższy* identyfikator!)

CAN zaprojektowano do zadań specjalnych. Ma działać i "naprawiać" się sam.

## **Wyrkywanie na poziomie wiadomości:**

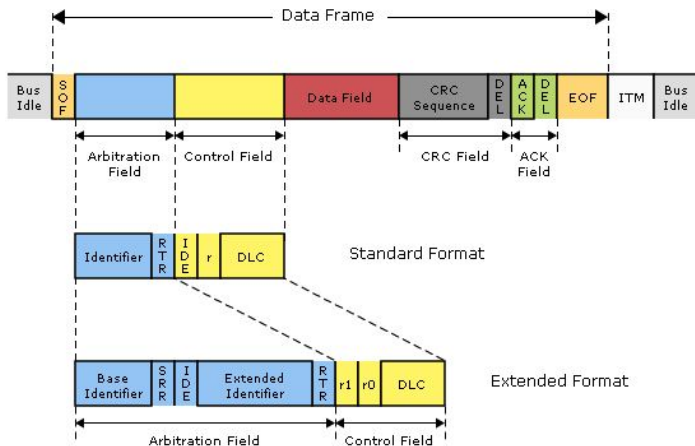
- CRC (15 bitów + 1 bit odstępu)
- ACK (1 bit potwierdzenia + 1 bit odstępu)
- bity recesywne: CRC-delim, ACK-delim, SOF, EOF: muszą być, ale łatwo je ktoś może zniszczyć, jeśli działa źle

## **Wykrywanie na poziomie bitów:**

- urządznia cały czas monitorują magistralę danych, sprawdzając niezgodności (np. brak ACK)
- bit stuffing (opis poniżej)

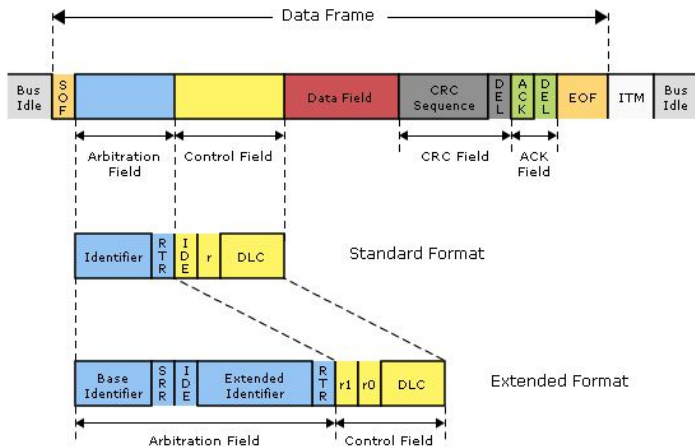
## Typy ramek:

- danych – faktycznie przesyła dane
- zdalnego wywołania – żądanie przesłania danych
- błędów – w przypadku wystąpienia błędu
- przepełnienia – do uzyskania opóźnienia między ramką danych lub zdalnego wywołania



## Format standard

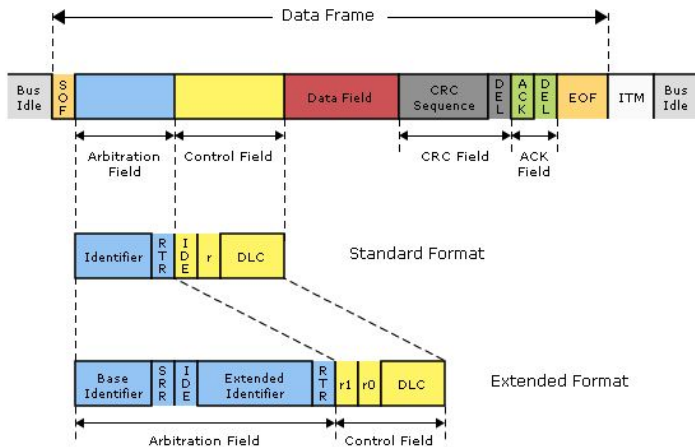
|          |   |
|----------|---|
| RTR      | <i>remote transmission request</i> – 0 dla ramek danych, 1 dla zdalnego wywołania |
| IDE      | <i>id extension</i> – 0 dla ramek formatu podstawowego, 1 dla rozszerzonego       |
| DLC      | <i>data length</i> – długość danych (0-8 bajtów)                                  |
| CRC-del  | recesywny bit (2)   |
| ACK-slot | odbiorca ma szansę wysłać 0 (dominujący), bo nadawca wysyła 1 (recesywny)         |
| ACK-del  | recesywny bit (1)   |
| EOF      | <i>end of frame</i> - recesywny bit (1)   |

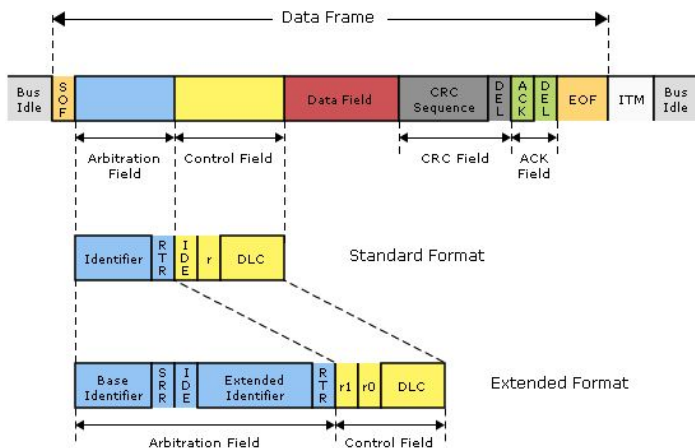


## Format extended

|     |  |
|-----|--|
| SRR | <i>substitute remote request – recesywny bit (1)</i> |
| IDE | <i>identifier extension bit – recesywny bit (1)</i>  |







## Ramka zdalna

$RTR = 1 \rightarrow$  przegrywa arbitraż kiedy jednocześnie jest ramka danych z tym samym identyfikatorem. To ma sens, bo jeśli wywołuję kogoś, kto właśnie chce się dostać na magistralę, to jest szansa, że zaraz usłyszę coś, o co miałem poprosić.

## Podstawowa ramka błędu

Składa się z 6 bitów dominujących (ERROR FLAG) oraz 8 bitów recesywnych (ERROR DELIMITER). Bity dominujące (dla ERROR FLAG) wysyła stacja będąca aktywną (tj. dla której nie określono błędnego działania). Bity recesywne wysyła stacja w stanie *passive error*.

Jest to świadome naruszenie zasady bit-stuffing (poniżej). Każdy węzeł, który rozpoznaje taki błąd, wysyła na magistralę swoją ramkę błędu.

Dlatego w sumie bitów dominujących (ERROR FLAG) może być 6-12, plus 8 bitów recesywnych.

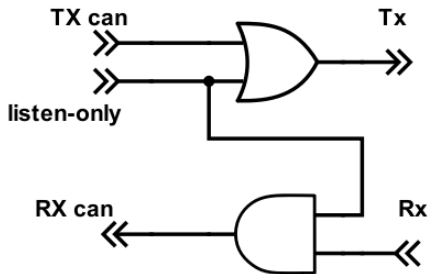
Po czym następuje przerwa międzyramkowa (3 bity).

CAN ma wbudowany mechanizm odłączania się niedziałających urządzeń *już na poziomie protokołu komunikacji*. Każde urządzenie ma liczniki TxE, RxE (błędy przy nadawaniu, odbiorze).

- ① błąd przy nadawaniu  $\rightarrow$  TxE  $+= 8$  (TxE  $-=1$  jeśli bezbłędnie)
- ② błąd przy odbiorze  $\rightarrow$  RxE  $+= 1$  (RxE  $-=1$  jeśli bezbłędnie)
- ③ TxE  $> 127$  lub RxE  $> 127 \rightarrow$  urządzenie wchodzi w stan *passive error*
- ④ TxE  $> 255$  lub RxE  $> 255 \rightarrow$  urządzenie wchodzi w stan *bus-off*
- ⑤ po RESET oraz poprawnym przesłaniu  $128 \times 11$  bitów  $\rightarrow$  stan *active error*

Możliwości:

- ① jest jakiś domyślny (default) bit-rate
- ② automatyczna detekcja
  - pomiar czasu trwania pojedynczego bitu (jak znaleźć pojedynczy bit?)
  - cichutkie podsłuchiwanie (Ale niektórzy nie potrafią...)

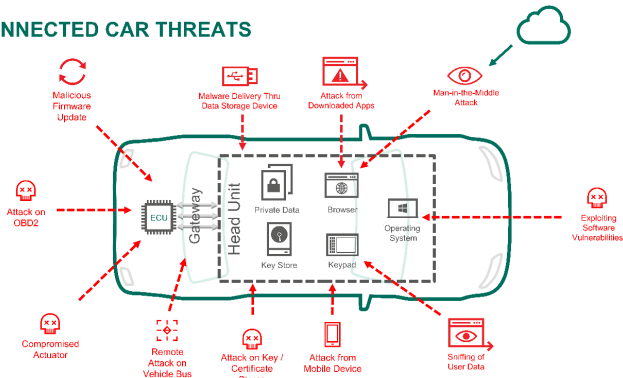


- listen-only = 1** wchodząc do OR powoduje zawsze nadawanie bitu  
1. Jednocześnie przy odbiorze nie zagłusza strumienia bitów wejściowych (bramka AND).

Po każdym 5 takich samych bitach automatycznie wtawiany jest bit przeciwny:

- by utrzymać synchronizację między węzłami
- nie dotyczy pól CRC, ACK
- 6 taki sam bit → błąd aktywnej stacji

## CONNECTED CAR THREATS



KASPERSKY

♠ <https://www.itnewsbuzz.com/> ←

↔ </nmw2017-kaspersky-avl-software-functions-gmbh-pave-way-for-secure-by-design-connected-cars/>

♠ [www.kaspersky.com/blog/connected-car-apps-revisited/18548/](http://www.kaspersky.com/blog/connected-car-apps-revisited/18548/)