

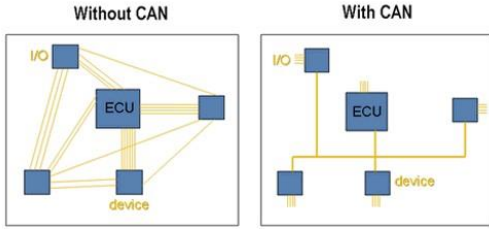
CAN

Content:

- 1- CAN basic concepts
 - a. Old network vs CAN
 - b. 2 standards
 - i. CAN HIGH (ISO 11898 – 2)
 - ii. CAN LOW (ISO 11898 – 3)
 - c. Controller area network
 - d. 2 wire bus
 - i. Resistor termination
 - ii. Bus logic
 1. CAN high logic
 2. CAN low logic
 - iii. Transceiver
 - iv. 40 meter twisted paired
 - e. Event triggered
 - f. Message ID
 - g. Multi master
 - h. Retriggering
 - i. Bus off
- 2- CAN frame
 - a. Data frame
 - i. Bus idle
 - ii. Start of frame
 - iii. Identifier
 - iv. Remote transmission request
 - v. Identifier extension bit
 1. Standard format
 2. Extended format
 3. Substitute remote request
 - vi. Reserved
 - vii. Data length code
 - viii. Data field
 - ix. Cyclic redundant check
 - x. CRC delimiter
 - xi. Acknowledgement
 - xii. Ack delimiter
 - xiii. End of frame
 - b. Remote frame
 - c. Error frame
 - d. Overload frame
 - e. Message VS signal
- 3- CAN frame prioritization
- 4- CAN error detection
 - a. Bit monitoring
 - b. Frame format checking
 - c. CRC
 - d. ACK
 - e. Bit stuffing
 - i. Hard synchronization (with SOF)
 - ii. Re-synchronization
- 5- CAN error handling
 - a. Error frame
 - i. Primary flags
 - ii. Secondary flags
 - iii. Error delimiter
 - b. Bit monitoring error scenario
- 6- CAN error states
 - a. TEC transmission error counter
 - b. REC receiving error counter
 - c. Error active
 - d. Error passive
 - e. Bus off
- 7- AUTOSAR CAN
 - a. PDU router
 - b. CAN TP
 - c. CAN NM , generic NM
 - d.

1- CAN basic concepts

الهدف : اني بدل ما اوصل كل ال ECUs في العربيه بباقي ال ECU و ال network تبقى complex اوى (غير ان مش كل ال sensor readings بتبقى shared) ... بالتالى ال CAN سهيل كل دا



ال CAN فى منه 2 standards

- CAN low speed (125K)

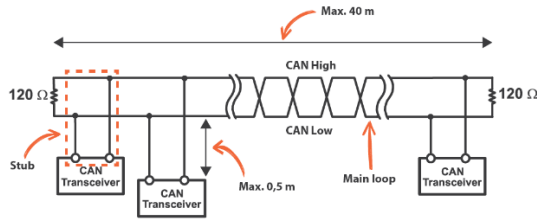
o ذى ال lighting مثلا

- CAN high speed (1M)

o ذى ال suspension مثلا

- اختصار controller area network

- 2 wire bus

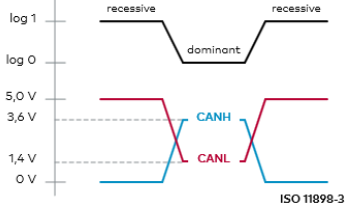


- o CAN high
- o CAN low

و لازم عمل termination فى الاخر بمقاومه 120Ω عشان ال reflection ازاي يعرف ال 1, 0 ؟ ... بال difference بين ال CAN high , low عشان لو فى noise هتأثر فى الاتنين

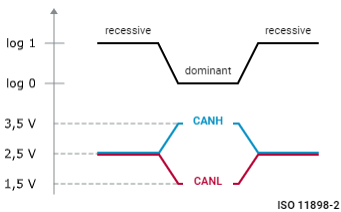
Bus logic

الاسلاك دى twisted paired



لو شغال low speed can

1 if difference = 5V
0 if difference = 2V



لو شغال high speed CAN

1 if difference = 0V
0 if difference = 2V

بالتالى لازم استخدم transceiver عشان يحول من ال controller logic ال bus level

اخره 40 meter ... لو هتزد ال length لازم تقلل ال rate والا محتاج repeater Event triggered بيعت ال frame لما يحب بيعت (بس لازم ال bus يبقى idle) ...

لان بما انه multi master يقدر اى حد بيعت

based Message ID بالتالى لما ازود node مش هتأثر على باقى ال bus (على حسب ال message ID ممكن واحد يستقبل ال frame و التاتى ميعملش حاجه)

Infinite node (theoretically)

Multi master اى device يقدر ينزل frame

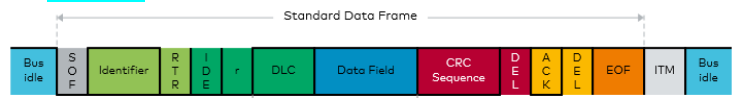
بيقدر يعمل error detection قوى و يقدر ي re-trigger ال frame تانى لو اكتشف error

فيه BUS OFF ... ايه دا ؟

معناه ان لو فى node فيها مشكله هتأثر على ال bus بيفصل نفسه عن ال bus

2- CAN frame

Data frame



2.1. Bus idle (1 bit = 1)

2.2. SOF Start of frame (1 bit = 0)

2.3. Identifier (message ID)

2.4. RTR (remote transmission request) (1 bit)

- 0 at data frame
- 1 at remote frame

2.5. IDE (identifier extension bit) (1 bit)

- 0 for standard format

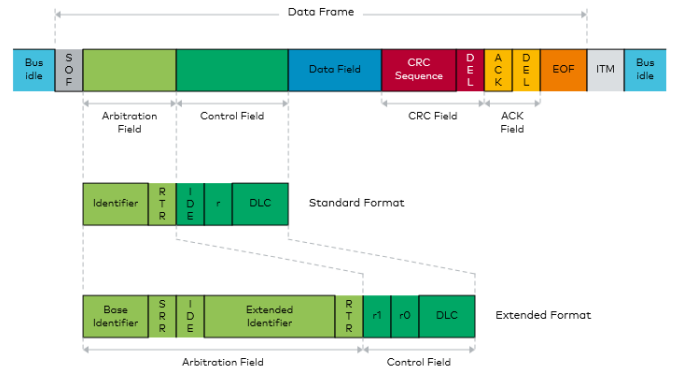
ذى الرسمه الى فوق
11 bit = message ID ال standard format

- 1 for extended format

فى ال extended format ال 29 bit message ID

طب ليه محتاج حاجه دى ؟ عشان لو عدد ال messages زاد اوى

ال ID بيتقسم نصين 11 bit , 18 bit = 29



2.5.1. SRR substitute remote request

هيا bit بديله ال RTR و نقل ال RTR فى الاخر بعد ال identifier قيمتها 1

فايدتها : عشان يبقى ال standard ليه priority اعلى من ال extended فلو فى 2 frame على ال bus واحد standard و واحد extended و الاتنين ليهم نفس ال ID بتاع اول ال 11 bit ال standard هوا الى يكسب لان هوا الى هيطلع اول 0 بالتالى فى ال extended حطينا SRR = 1

بالظبط دى ال data arbitration الى فى ال I2C

2.6. r reserved (1 bit = 0)

2.7. DLC data length code (4 bits)

ببتحكم عايز ابعت كام data byte فى ال frame دا

ممكن ابعت من 0 byte data - 8 bits

2.8. Data field (0 byte up to 8 byte)

2.9. CRC cyclic redundancy check (15 bit)

2.10. DEL CRC delimiter (1 bit = 1)

2.11. ACK acknowledgement (1 bit)

لما واحد بيعت ال frame لازم عالاقل واحد او اكثر يرد عليه ب ACK و يطلع 0 على ال bus

2.12. DEL ack delimiter (1bit = 1)

2.13. EOF end of frame (7bits = 0b1111111)

Remote frame

هوا ال data frame بس فيه اختلافين

1- RTR = 0

2- No data (DLC = 0) number of data byte = 0

لو ECU1 عايزه حاجه من ECU2 ... فمفيش data بيعتهاله اصلا دا

مستنى منه data فيبيعتله عشان ECU2 يشوف ال message

ID فيقوم برد بقى عليه بال data

ذى مثلا ال dashboard لما بتسال ال Motor ECU عن درجة الحراره

... فال dash board مش محتاجه تبعت data بس عايزه data من ال

temp sensor

error frame

overload frame

ذى ال error frame

فايدته : لو الى بيستقبل عايز يعرف الى بيعتهاله انه بيعت ب data rate

عالي انا كذا كذا غلط فى ال configurations كلها عشان كله يشتغل بنتفس ال speed بس دا

لو انا غلطت فى ال configuration

طب لو جه مثلا اكثر من 5 ones ... ال CAN هيحط بعد ال 5 bit ب 0
و لو جه اكثر zero هيحط بعد كل 5 متشابهين 1 = bit
ال sender بيحطها لوحده و ال receiver بيحطها لوحده
ليه ؟ طريقة ال **synchronization** في ال CAN هيا

1- Hard synchronization

الي هيا start of frame فلازم كل ال nodes تبص على ال bus مع
اول ال falling edge في ال SOF

2- Re synchronization

من ال falling , rising edges الى في ال frame فلو قعدت فتره اكبر
من 5 bits مجاليش ولا falling or rising edge يبقى انا كذا السرع
بتاعتي بطينه مقارنه بال transmitter فمتحاج اعمل
resynchronization
فلو جالي 6 bits متشابهين ورا بعض من 5 ذى ما ال CAN standard بيقل ...
يبقى كذا في error و الي بيكتشفه ال receiver

5- Error handling

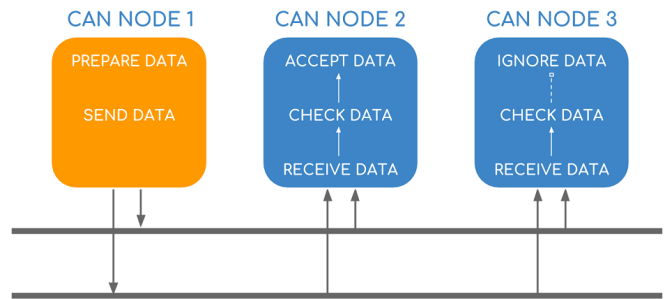
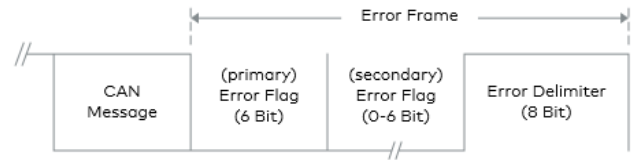
- اي حد بيكتشف اي error من ال 5 ... بينزل error frame
- لما ال error frame ينزل على ال bus الي كان باعث ال message
بيبعثها تاني

Error type	Node that detect that error
Bit monitoring	Sender
Frame format	Receiver
CRC	Receiver
ACK	Sender
Bit stuffing	Receiver

Error frame

دا ال frame الي بينزل على ال bus لو اي حد detect error
بيكون من :

- 1- Primary flags (6 bits = 000 000)
- 2- Secondary flags (6 bits = 000 000)
- 3- Error delimiter (8 bits = 1111 1111)



Scenario :

- 1- CAN node1 بعثت data frame
- 2- CAN node2 اكتشفت ان في error (اي نوع من ال 5)
- 3- CAN node2 هتنزل على error frame على ال bus
- 4- كل ال nodes الي استقبلت ال data frame لما تشوف بعده ال error frame بترمي ال data frame الي استقبلته
- 5- CAN node1 لما تشوف ان ال data frame الي نزلته جه بعده error frame تقوم منزله نفس ال data frame تاني على ال bus

Message vs signal

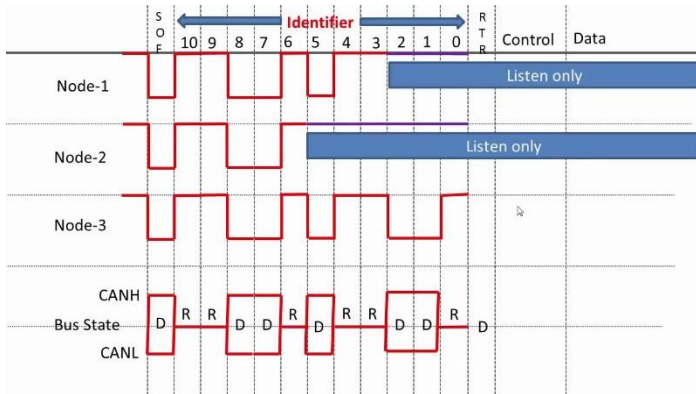
لو مثلا باب العربي ال state بتاعته عباره عن 1 bit و حاله الازاز بتتمثل في 3 bit
و ال door lock بيتتمثل في 1 bit ... فمش منطقي اني ابعت CAN frame كامل (140 bit
عشان ابعت بس حاله الباب (1 bit) و بعديه CAN frame تاني عشان
ابعت 3 bit window state كذا انا بضيق ال bandwidth
طب هعمل ايه ؟
هنبعت message جواها كذا signal يعني ال data byte في ال message هنحط
جواه ال

- 1 bit door state
- 3 bits window state
- 1 bit lock state

كلهم في message واحده
فممكن ال message يبقى جواها اكثر من signal

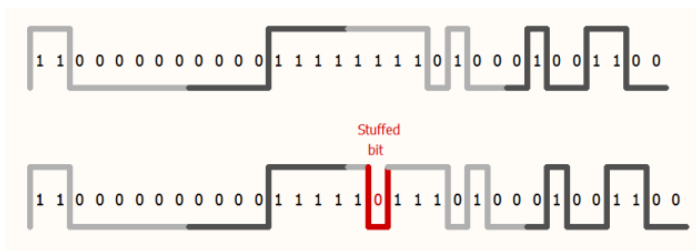
3- CAN frame prioritization

لو في 2 ECU بعثو 2 messages في نفس الوقت ؟
ذى في ال I2C ... الي هيكتب اول واحد يطلع اول 0 و صاحب ال message ID
الاقبل (لان كل ما قل الرقم كل ما ال ID اوله بقي فيه اصفار كثير)



4- CAN error detection

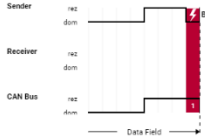
- ال can يقدر ي check على 5 types of errors
- **Bit monitoring**
 - ال sender هوا الي مسؤل انه يكتشفه
 - ال sender بيشفو الي هوا مطلع هو الي محطوط على ال bus ولا لا
- **Frame format checking**
 - ال receiver هوا الي بيعمل check على الحاجات دي
 - بيعمل check على شكل ال frame بيبص على ال
 - o CRC delimiter
 - o ACK delimiter
 - o EOF
 - ال bits دي كلها ب 1 لو اي حاجه ب 0 يبقى اكيد ال timing مثلا مش
مضبوط
- **CRC**
 - ال receiver هوا الي بيعمل check على ال error دا
 - هيستقبل ال data و يطلع ال check sum بتاعته و يقارنها بالي جايه
من برا
- **ACK**
 - الي بي check ال error دا هوا ال sender
 - ال sender بعد ما بيعت ال CRC , data field بيستنى ack ... فلازم
واحد علاقل يرد عليا ب ACK (مانا مش بكلم نفسي) لو محدش بعث
error دا يبقى error
- **Bit stuffing**
 - ال CAN مبيسمحش باكثر من 5 bits ورا بعض بنفس القيم



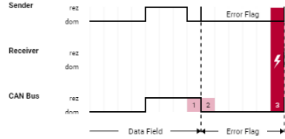
This error scenario is from
<https://elearning.vector.com/mod/page/view.php?id=358>

Bit monitoring error scenario

- ١- ال sender بيعت (start bit , ID , ...) frame و هوا بيعت جه بيعت 0 لاقى على
 ال bus = 1



- ٢- ال sender هيجس بال error دا ... فيبندى يعرف الناس ان حصل error عن طريق
 انه بيعت error frame ... فهبندى بيعت (6bits = 000 000) **primary flag**
 ٣- دا هيعمل bit stuffing error عند ال receiver لانه شاف 6 zeros ورا بعض



- ٤- لما يحصل bit stuff error عند ال receiver يقوم باعت 000 000 هوا كمان الى احنا
 بنسميها **secondary flag**



- ٥- بعد ما ال receiver بيعت 6 bits ب zeros ببندى بيعت في ال **delimiter** الى هما
 1111 1111 و 8bits و كذا كدا ال sender كان بادى في ال delimiter من بدرى ف
 الى هيطلع على ال bus وحاد



- ٦- بعد كدا كله بيستنى فتره اسمها **intermission INM** ... دا الوقت بين كل frame و
 التانى (لازم ال bus يبقى idle بين كل frame و التانى عالاقل 3 bits) فيبطلع 111

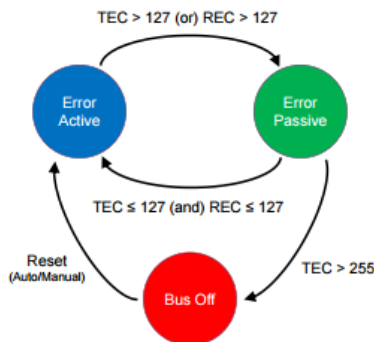


- ٧- بعد كدا ال sender بيعت ال frame تانى

6- CAN error states

جوا ال can controller ... 2 error counters

- 1- TEC transmission error counter
 لو بيعت frame غلط يزود ال TEC
 2- REC receiving error counter
 لو استقبلت frame غلط يزود ال REC



- ١- في الاول خالص كل ال can nodes ببقى في ال error active
 طول ما ال

receive error ≤ 127

transmit error ≤ 127

- ٢- لو ال node هيا الى بيعت ال frame الغلط ... هنزود ال 8 + transmit error
 (ال TEC بيزيد ب 8)
 لو انا استقبلت صح بس واحد تانى استقبل غلط ... هنزود ال 1 + receive counter
 (ال REC بيزيد ب 1)
 لو انا الى استقبلت و انا الى detect ال error ببقى هنزود ال 8 + REC
 من الاخر الى يخصنى هنزودنى ب ٨ و الى يخصنى غيرى يزودنى ب ١

- ٣- لو ال REC or TEC زادو عن ال 127 هروح لل error passive
 عقابى هنا ان ال error frame بتاعى بقى 111 111 = 6 bits ببقى مالوش اى لازمه
 اكنى قفلته ال errors عشان ميترافيش

بيزود فتره ال intermission time ITM بتبقى بتساوى 8 bits

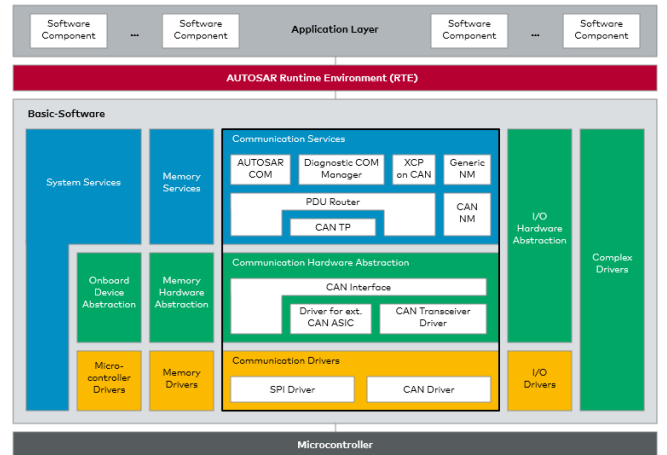
- ٤- لو وصل ال TEC بقى اكبر من 255 ساعتها هيروح لل bus off و يفصل نفسه عن ال
 bus و الحل

- انى اعمل RESET لل ECU
- انى اعمل re initialization لل can driver في الكود
- ان ال driver يستنى 128 مره يحصل فيها 11 bits ورا بعض

- خلى بالك ... لو ال CAN بيعت frame صح بيقال ال counter ب ١

- و لو استقبلت frame صح بنقص ال counter ب ١

7- AUTOSAR CAN



1- PDU router

ال application و ال RTE ميصرفوش هما هيبعتو ال message دى على انهى
 protocol فتشغالين ب message ID مش خاصه باى حاجه ... يعنى مثلا

ID 200 -> CAN

ID 201 -> LIN

ID 202 -> SPI

الى بيضبط الحاجات دى هيا ال PDU router
 هوا عارف ان ال ID 200 هيبعت بال CAN و بال 3 ID ال message CAN مثلا
 و هكذا و بيعتها لل CAN IF

لو مثلا بيعت 8 byte ف ال PDU هيكل ال CAN IF على طول
 بس لو عايز ابعث مثلا 16 byte ببقى انا كدا محتاج ابعثه على مرتين فيبعته لل TP و ال
 TP يدى frame frame ال CAN IF

2- CAN TP (CAN transport layer)

عشان ي handle ال data الكبيره و بيعتها واحده واحده لل CAN IF

3- CAN NM , generic NM

وظيقهم بيعتو دى dummy frames عشان يقدرو يعملو management لل
 network و ميخلوش ال busses ... idle