

# **Plan du Cours :**

**1 / Introduction aux RLI -**

**2 / Asi : Actuator Sensor interface**

**3 / Modbus (RTU & TCP)**

**4 / ProfiBUS / ProfiNET**

**5 / CANopen**

# **Ch 1 : Introduction aux RLI**

## **1 / Place des RLI dans l'industrie**

*a - Définitions*

*b - Les différents niveaux de communication*

*c - Quelques Protocoles Standards*

*d - Intérêts des RLI*

## **2 / Contraintes "temps réel"**

## **3 / Modèle de Référence des RLI**

*a - Rappel : Modèle OSI*

*b - Adaptation au cas des RLI*

## **4 / Critères de Comparaison**

## **5 / Compétences liées aux RLI**

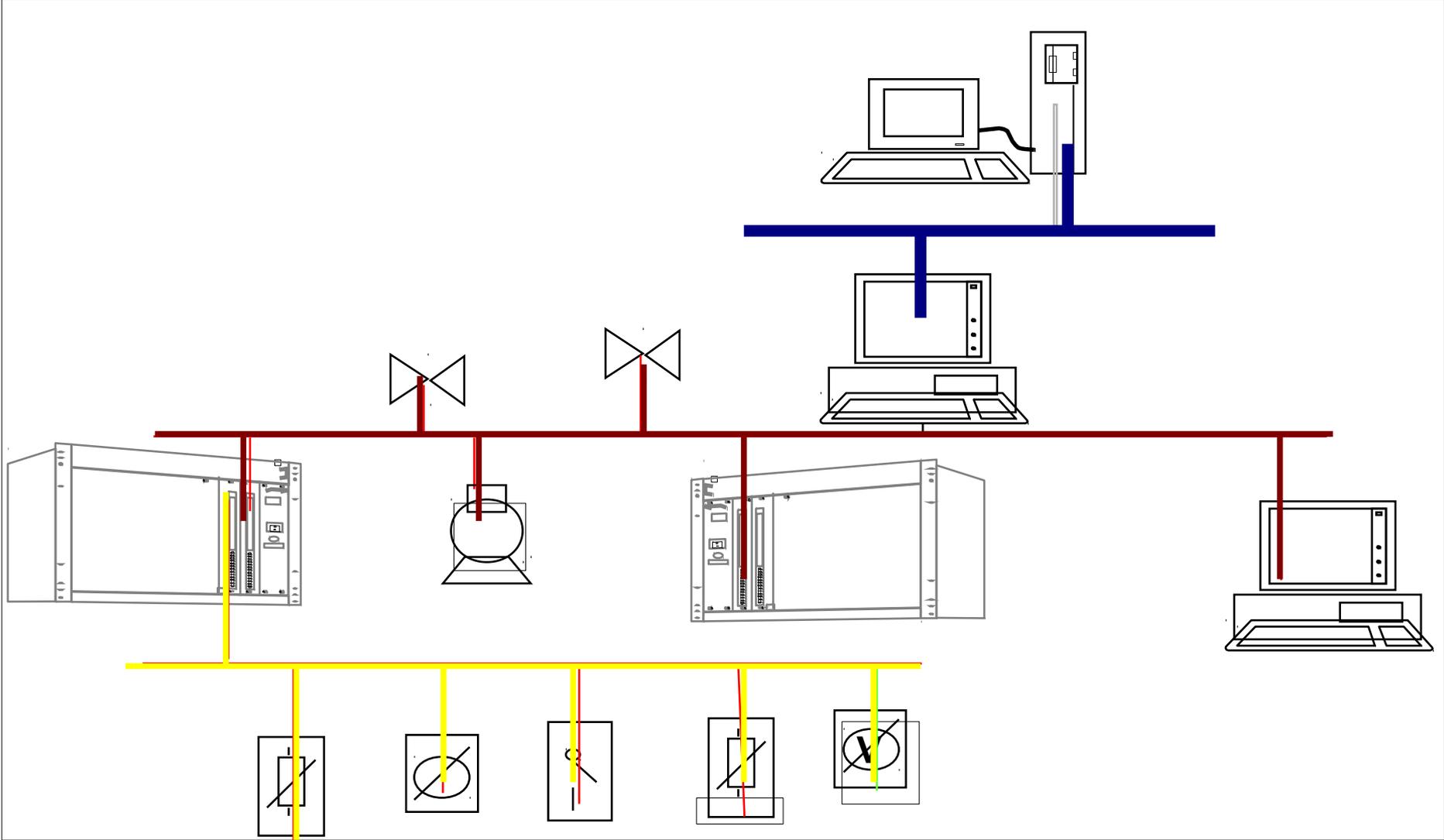
## **6 / Conclusion / Perspectives**

# 1- Place des RLI dans l'industrie

## a - Définitions

- TERRAIN = \_\_\_\_\_ (Usine, Atelier, Voiture...)
- BUS =  
entre différents circuits électroniques
- RESEAU = Ensemble de \_\_\_\_\_ qui desservent une même

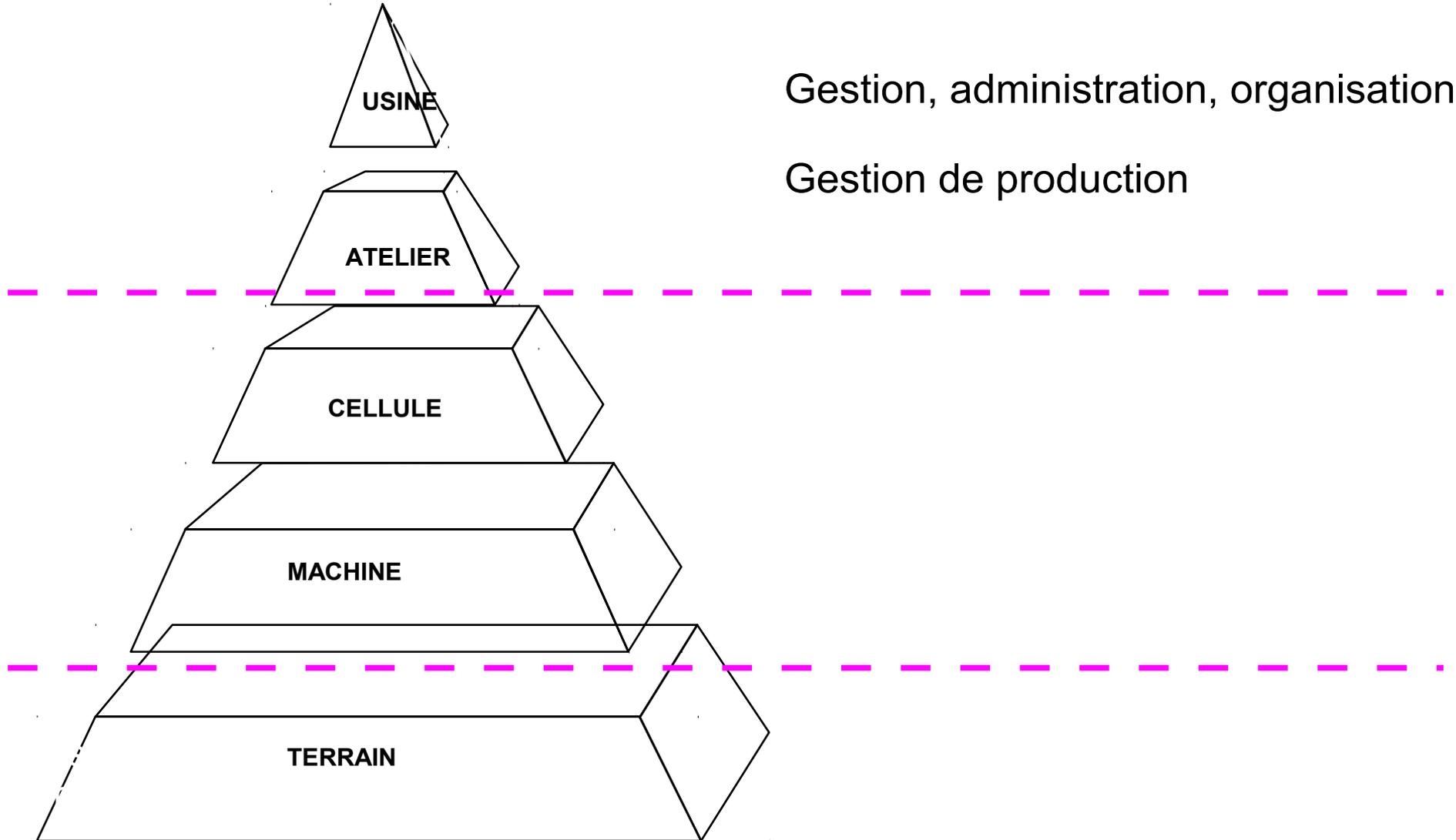
• Bus de terrain =



- **Réseau Local Industriel** =

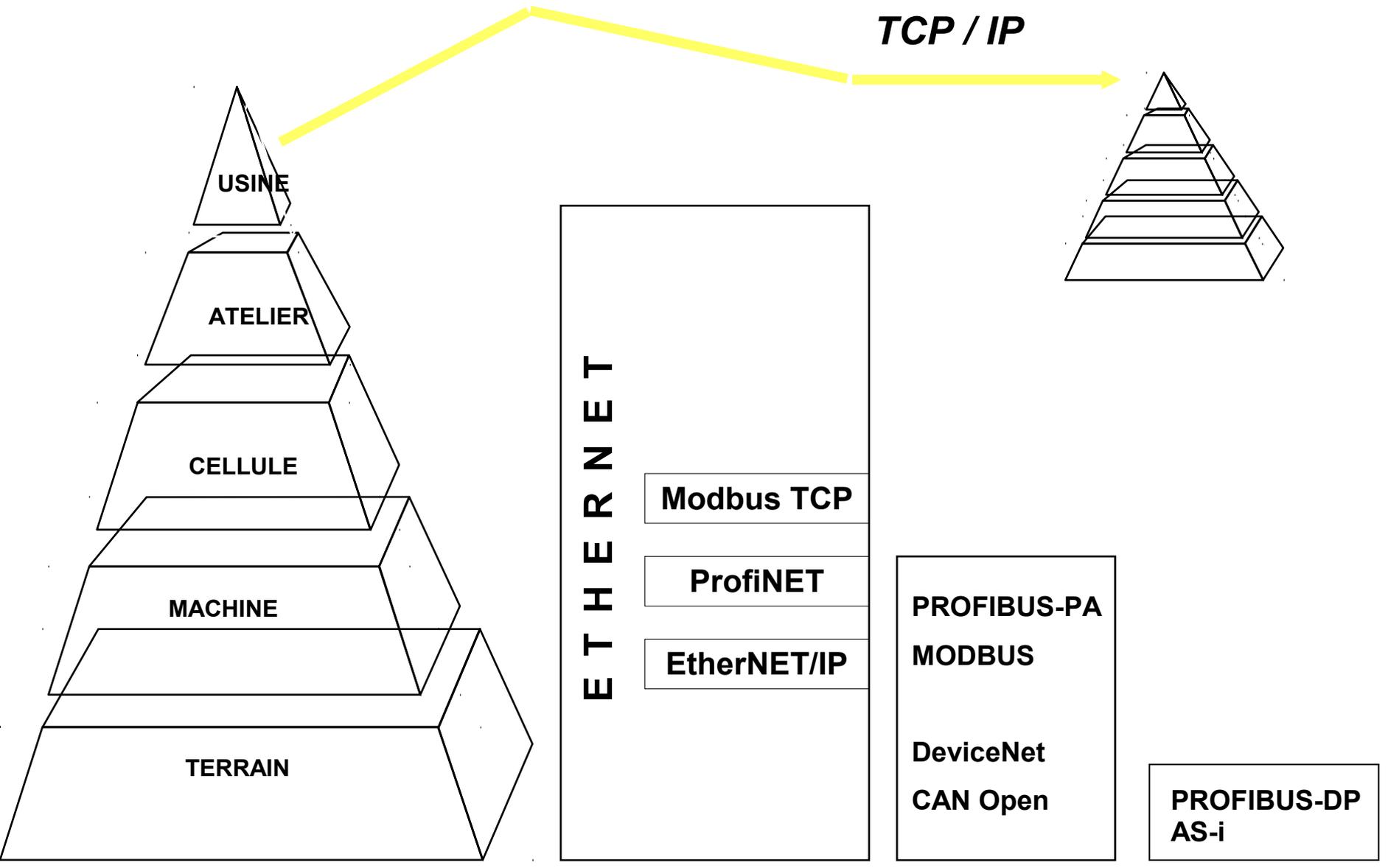
- ✓ **Electromagnétiques** → Robustesse du support de transmission et/ou des signaux électriques mis en jeu vis à vis des perturbations électromagnétiques (Couche 1 du modèle OSI)
- ✓ **Physiques** (poussières, chocs, températures, atmosphères explosives, vibrations) → Robustesse du support de transmission (Couche 1 du modèle OSI)
- ✓ **Temporelles** → Modes d'accès au médium favorisant des temps de réponse déterministes (Couche 1 du modèle OSI)

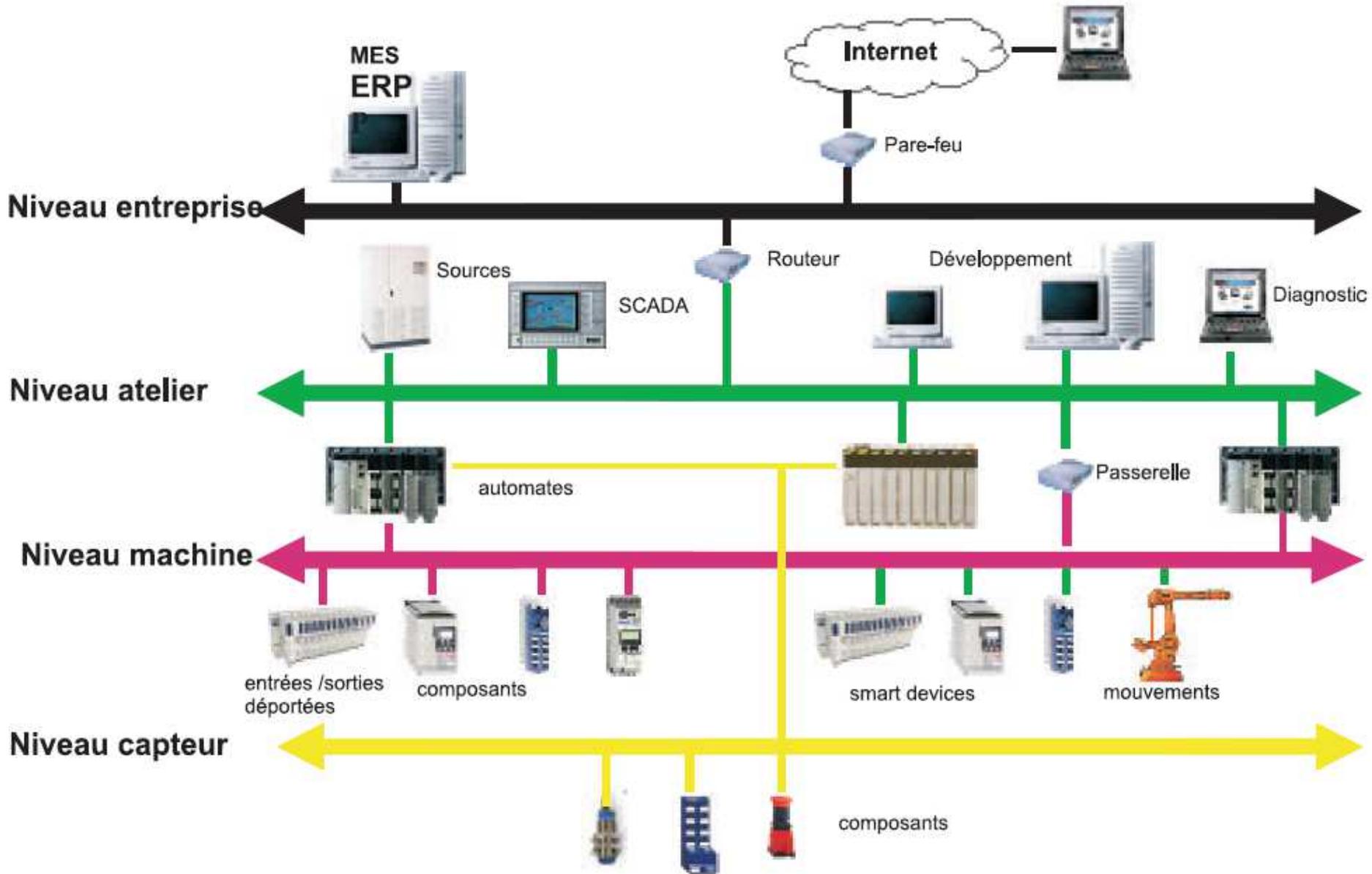
# b - Les Différents Niveaux de Communication



# c - Quelques Protocoles Standards :







## d - Intérêts des RLI & BT

- ✓ **INTEROPERABILITE** : plusieurs systèmes, identiques ou radicalement différents, peuvent communiquer
  
- ✓ **REPARTITION de l'INTELLIGENCE** L'algorithme est éclaté à travers les différents équipements communicants de l'automatisme : il s'en suit une fiabilité et des performances accrues. (processeurs « moins surchargés »)
  
- ✓ **DISTRIBUTION des Informations**
  - Remontée des informations vers la supervision, Traitement des alarmes centralisé...
  - Mise à jour des programmes, firmwares depuis un poste centrale ou via internet
  - Télécontrôle, Télémaintenance etc...

## ➤ Technologiques :

- ✓ **PRODUCTIVITE ACCRUE** Grâce aux gains de performances de l'automatisation
  
- ✓ **REDUCTION DES COUTS DE MAINTENANCE et des DUREES d'ARRÊT de PRODUCTION** Grâce aux outils de maintenance développés sur les réseau, la localisation des dysfonctionnements devient plus aisée.
  
- ✓ **REDUCTION des COUTS de CABLAGE** : Les bus de terrain de bas niveau permettent le raccord des capteurs & actionneurs du système sur un bus → Dépenses moindres en câblage et temps d'installation réduit.

## 2- Contraintes "temps réel"

Les différents niveaux de communication entre les composants d'un système automatisé différentes, mais d'une façon générale que pour un réseau informatique "tertiaire".

Le diagramme suivant nous montre que les contraintes de temps sont de la pyramide.

## Niveau supervision

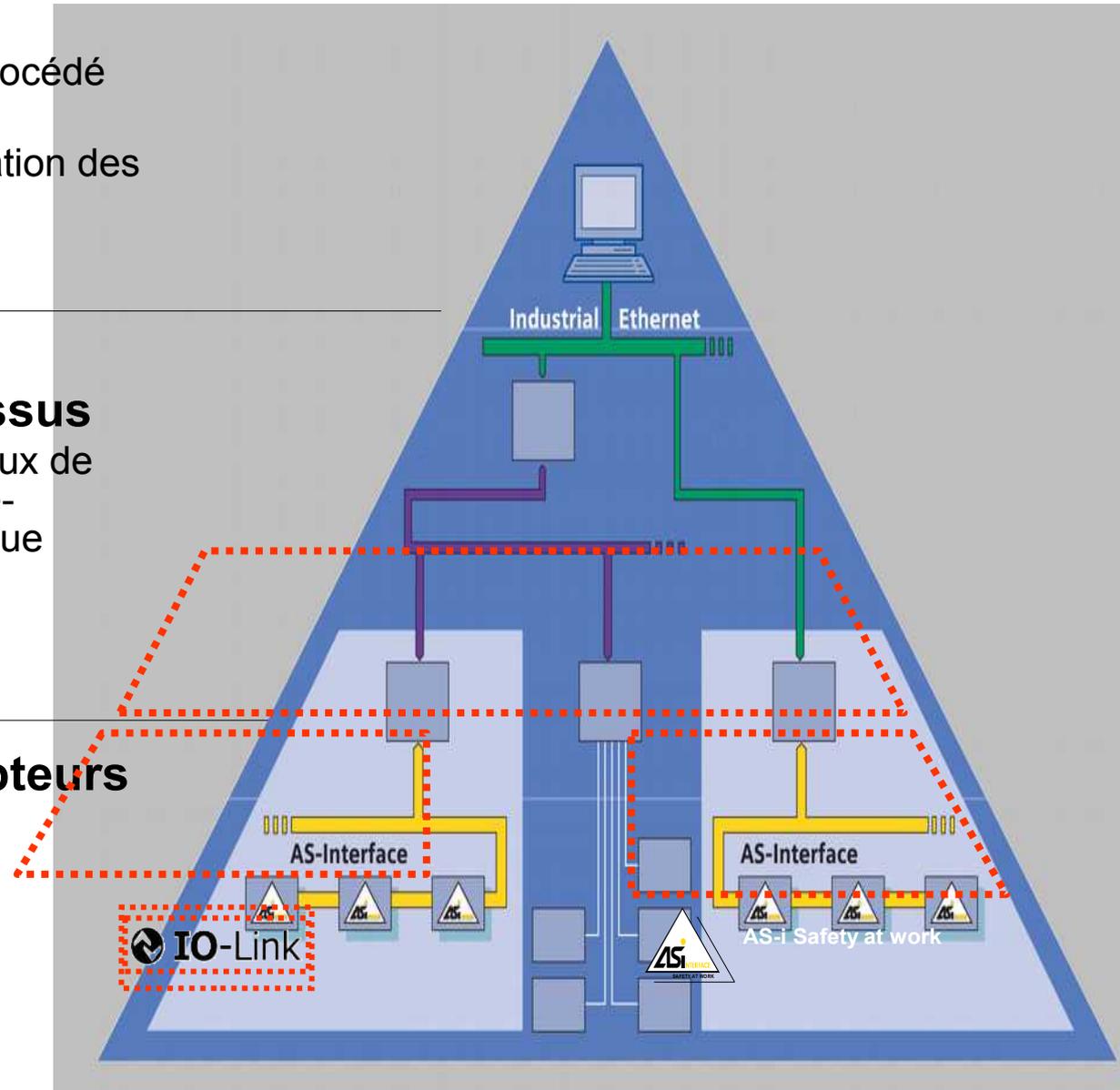
- Conduite et surveillance de procédé
- Gestion de production
- Gestion d'entreprise (Planification des Ressources)

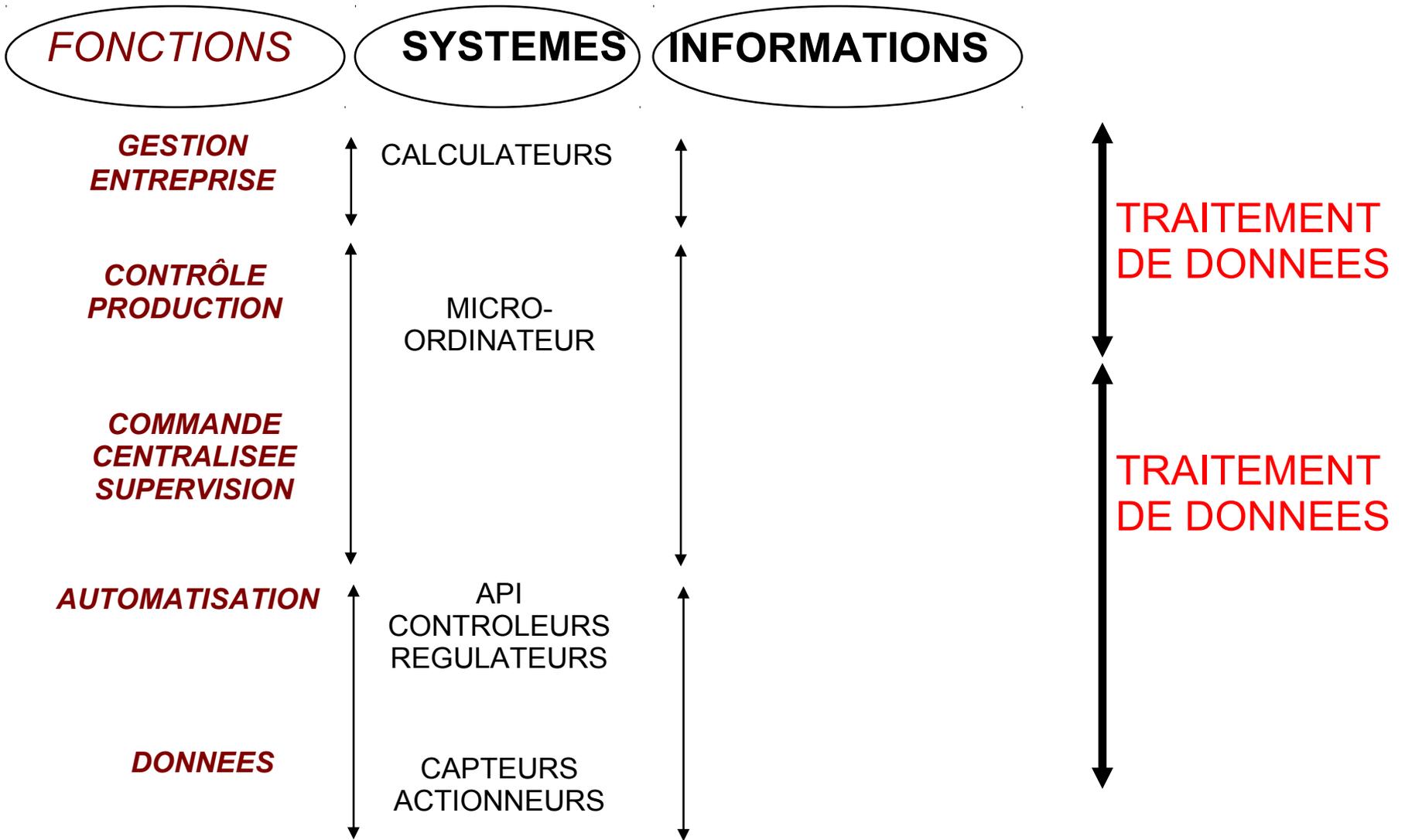
## Niveau terrain et processus

- Contrôle des procédés, réseaux de terrain, API, Interface Homme-Machine, commande numérique

## Niveau actionneurs / capteurs

- Faible volume de données, avec de nombreux appareils connectés et une exigence de temps réel





# 3- Modèle de Référence des RLI

## a – Rappel : Modèle OSI :

### Couches hautes :

Traitement des informations relatives à la gestion des informations entre les systèmes informatiques

### Couches basses :

Gestion des échanges entre les entités concernées + spécifications physiques

APPLICATION	Interface avec l'application
PRESENTATION	Représentation des données
SESSION	Synchronisation du dialogue
TRANSPORT	Connexion entre les 2 hôtes distants
RESEAU	Routage=Acheminement des paquets
LIAISON	Construction des trames + Détection des erreurs
PHYSIQUE	Codage des bits + Caractéristiques électriques

## b – Adaptation au cas des RLI :

Le modèle OSI gère les  à commutation de paquets. Le  n'a pas été pris en compte.

Pour les réseaux locaux, la notion de  est un point très important.

La  est indispensable à la communication. La couche  aussi pour l'  et la .

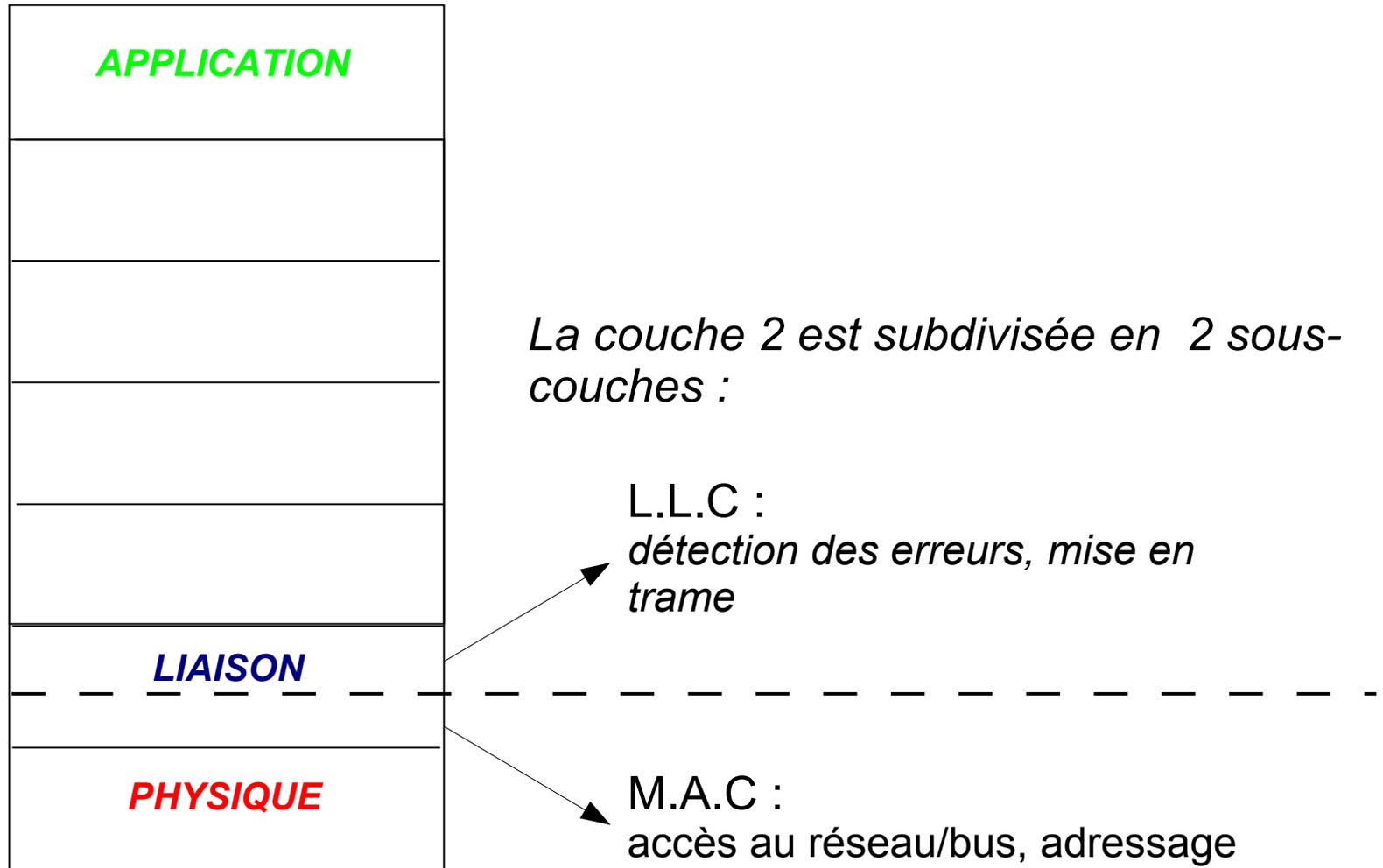
Les couches réseaux et transport ont été définies pour gérer les problèmes des paquets qui transitent par des stations intermédiaires : elles n'ont plus lieu d'être pour les RLI car toutes les stations sont interconnectées.

La couche session permet l'échange d'une grande quantité d'information, ce qui n'est pas le cas pour les RLI.

La couche présentation peut être figée et non dynamique ce qui la rend transparente.

La couche  reste évidemment .

Le bus de Terrain est donc basé sur une restriction du modèle I.S.O. à 3 couches :



# 4- Critères de Comparaison

## 4.1. Topologiques

- Longueur maxi du réseau en fonction du nombre de répéteurs et du type de médium utilisé.
- Architecture physique et implantation des noeuds connectés au réseau, structure de câblage de toutes les stations.

## 4.2. Temporels

- Vitesse de transmission physique maximale possible pour le réseau. Différente du débit réel dépendant de l'efficacité du protocole.
- Délai maximal possible qui peut survenir lors de l'envoi d'informations.  
Ce temps dépend du temps de cycle, du nombre d'abonnés, de la longueur du réseau, du médium et de la vitesse physique de transmission.

### **4.3. Nombre maximum d'équipements :**

Nombre d'équipements qui peuvent être connectés au réseau. Il dépend en partie du nombre de répéteurs utilisés.

### **4.4. Efficacité du protocole :**

avec :  $L_U =$

$L_T =$

(données utiles + bits de trame)

### **4.5. Mécanismes de détection/correction d'erreur :**

Mécanisme de détection d'erreurs (parité, CRC...) : Efficacité, taux de correction...

### **4.6. Disponibilit  des composants & perspectives d'avenir.**

# 5- Compétences liées aux RLI

## a – ... de l'informaticien :

→ Concevoir des programmes d'interfaçage entre un PC (Liaison série, ethernet) et un équipement communicant selon un protocole industriel.

## b – du point de vue du concepteur de SE :

→ Adapter les caractéristiques électroniques de la carte à celles des signaux véhiculés par le bus de terrain (couche physique : niveaux des signaux, connectique etc...)

→ Gestion logicielle du protocole (couche liaison + application)

## c – du point de vue de l'automaticien :

→ Choisir un protocole de communication en fonction des contraintes imposées par le système automatisé.

→ Paramétrer des équipements communicants.

→ Gérer les bus et réseaux de terrain dans le programme de l'API.

# Ch 2 : Bus de Terrain ASi : Actuator Sensor interface

## 1 / Présentation

- a - Un bus de niveau 0*
- b - Historique*
- c - Modèle OSI*

## 2 / Couche Physique

- a - Le câble ASi*
- b - Topologies*
- c – Signaux électriques & Alimentation du bus*

## 3 / Couche Liaison

- a – Système “maître-esclave”*
- b – Polling des esclaves*
- c – Mise en trame*

Actuator Sensor Interface



Normalisé EN 50-295

## 4 / Couche Application

- a – Catalogue des Requêtes*
- b – Catalogue des Réponses*
- c – Exemples de composants*
- d - Profils ASi*
- e - Plan mémoire du coupleur*

## 5 / Evolutions

- a – Asi v2,0 - v3,0*
- b - ASi-safe*

# 1- Présentation du bus Asi :

## a / Un Bus de niveau 0 :

Asi est un bus présent au

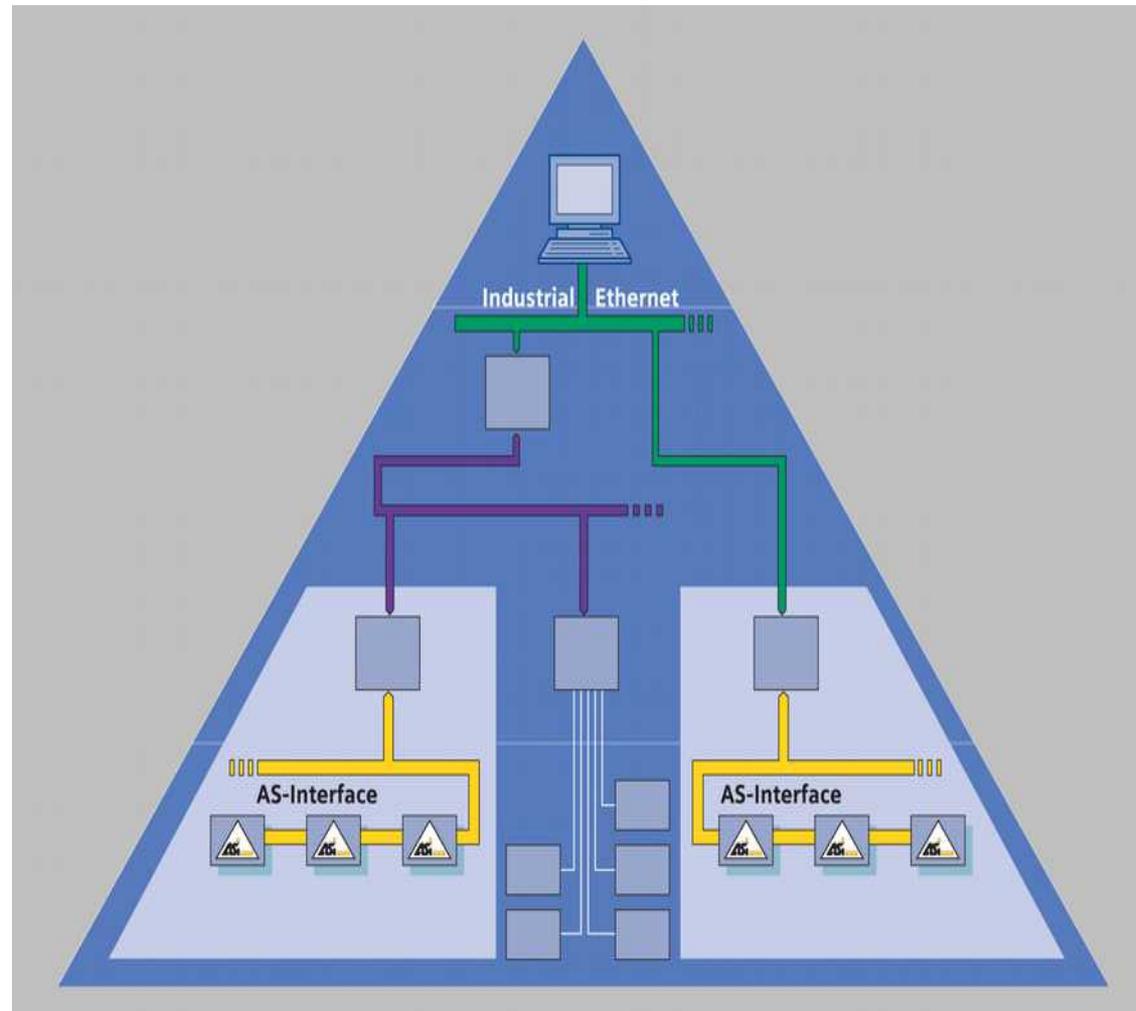
c'est à dire qu'il est chargé  
de faire communiquer entre  
eux des nœuds

(ex : capteurs

TOR).

La taille des informations est  
Réduite au maximum (bits)  
En revanche, celles-ci doivent  
Être

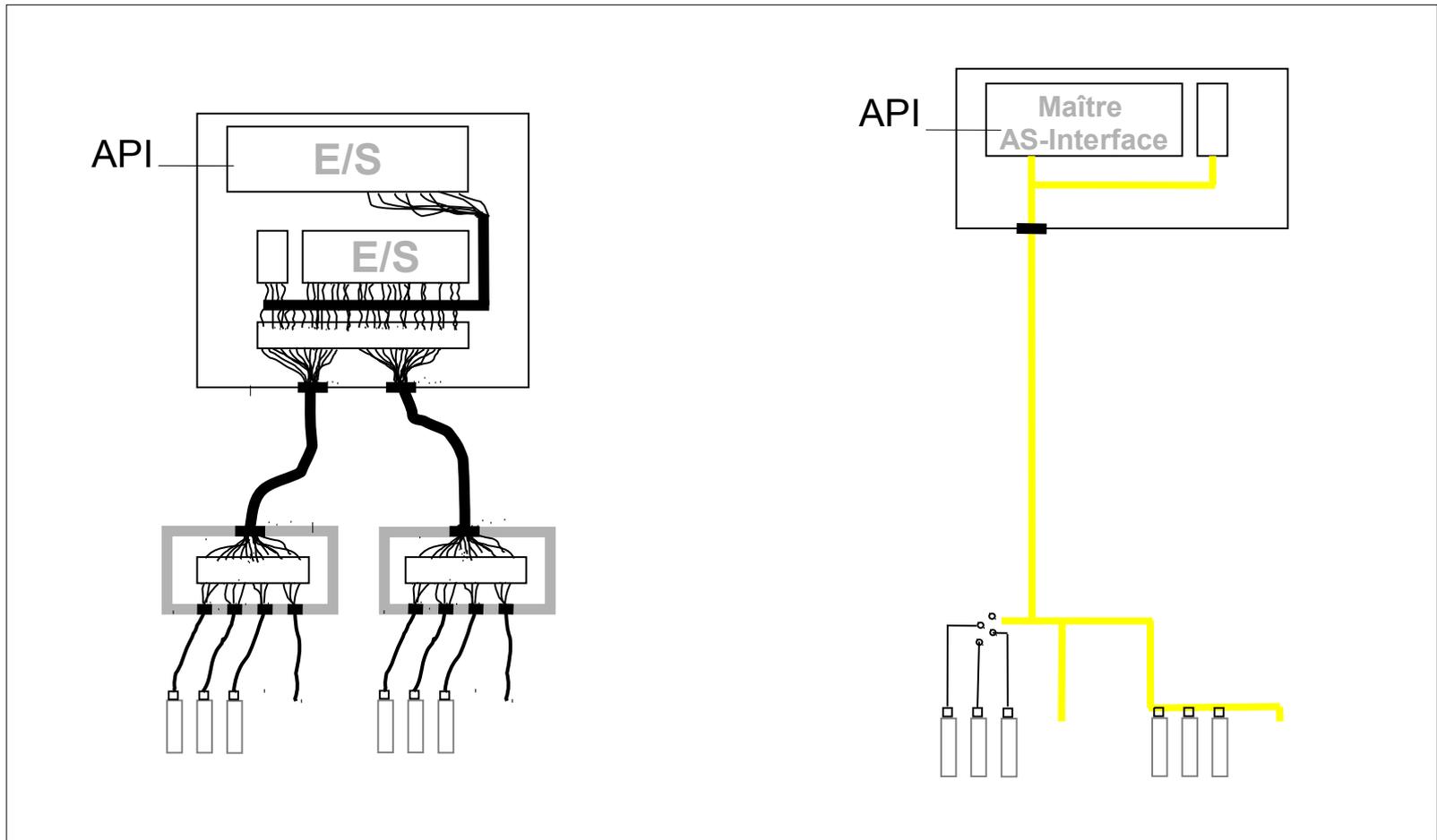
(qq ms).



## Points clés :

- transmission données et puissance sur 2 fils non blindés, non torsadés.
  - topologie libre et évolutive.
  - Concept de transmission robuste et efficace.
- standardisation électrique ; existence de “profils” (interchangeabilité)
  - Composant unique pour tous les constructeurs.

## Comparaison Câblage traditionnel / Câblage Asi :



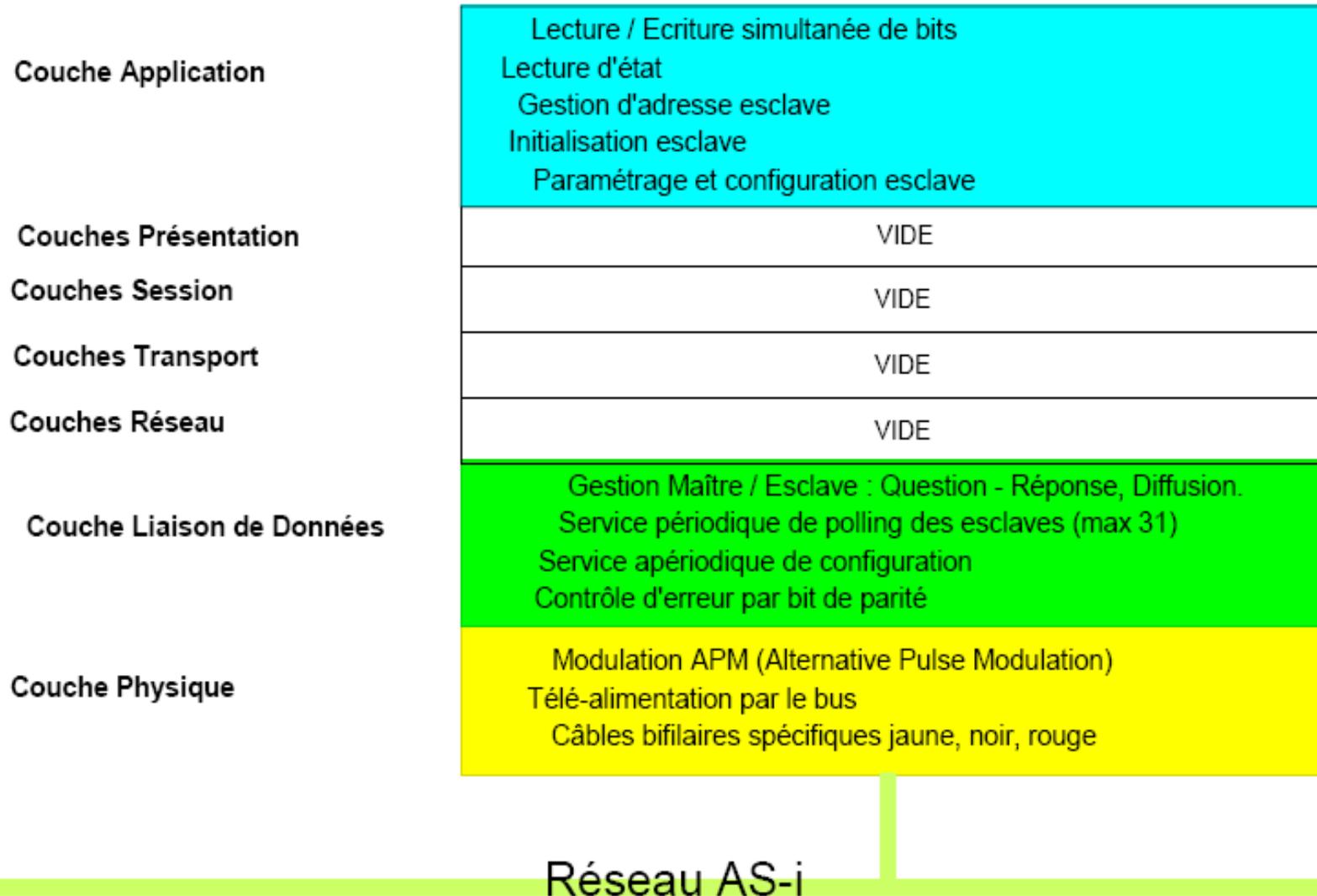
## Critères de Comparaison :

- ✓ Jusqu'à 496 E/S TOR par maître ASi, pouvant comporter chacun jusqu'à 4 capteurs/actionneurs peuvent être raccordés à 1 seul maître (soit jusqu'à 496 E/S TOR par maître ASi)
- ✓ Cycle de réponse déterministe : 10 ms en v2.0 maximum
- ✓ Débit : environ 100 kbaud
- ✓ Longueur maximum du bus : 300m avec répéteurs

## **b / Historique :**

- ✓ Création en 1990 par un consortium de fabricants (Schneider Siemens...) de capteurs/actionneurs.
  
- ✓ Adopté par plus de 60 fabricants.
  
- ✓ Une large gamme de produits (E/S déportées, composants de distribution électrique BT, distributeurs pneumatiques, composants de sécurité etc...).

## c / Modèle OSI :

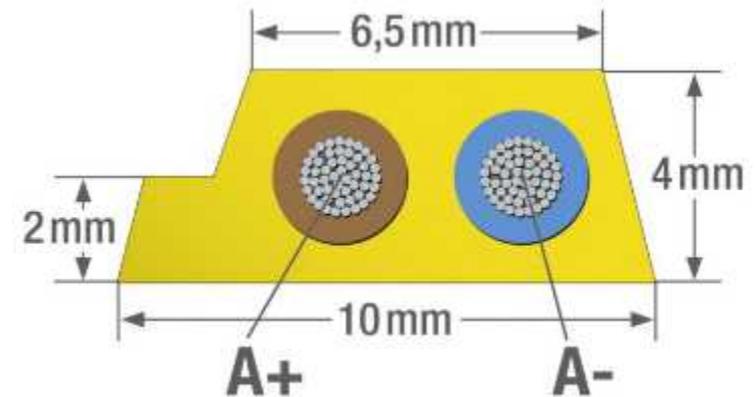


# 2- Couche Physique :

## a / Le Câble ASi :

### Technologie prise vampire :

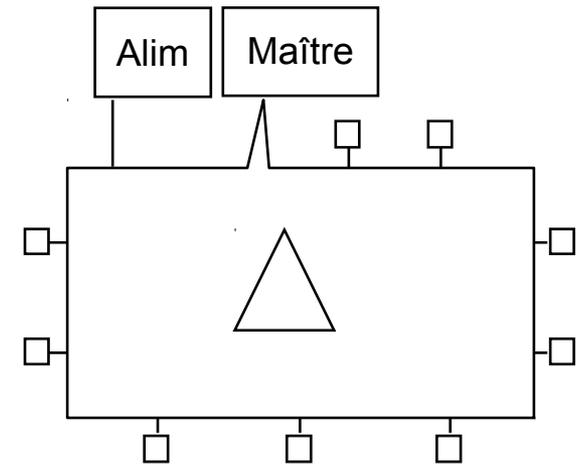
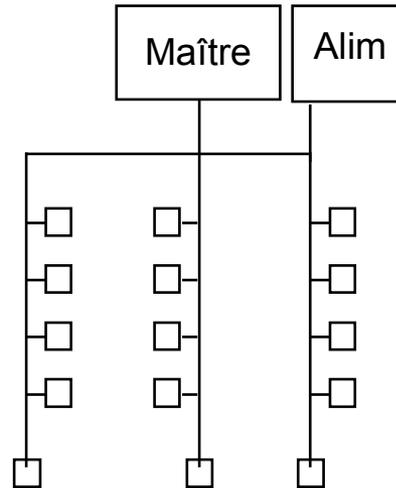
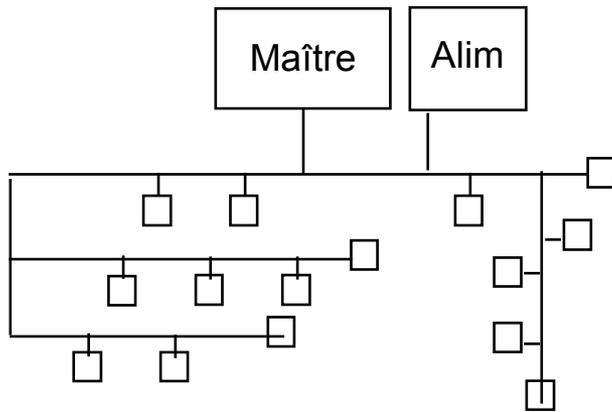
- connexion rapide et aisée des capteurs/actionneurs ou modules
- câble plat
- deux fils pour les
- Gaine isolante
- pour raccorder un nouveau composant sur le bus
- montage dans toutes les positions



## b / Topologies supportées :

Le câblage peut suivre toutes les topologies.

➔ **Pas de contrainte à l'installation ou lors des évolutions**



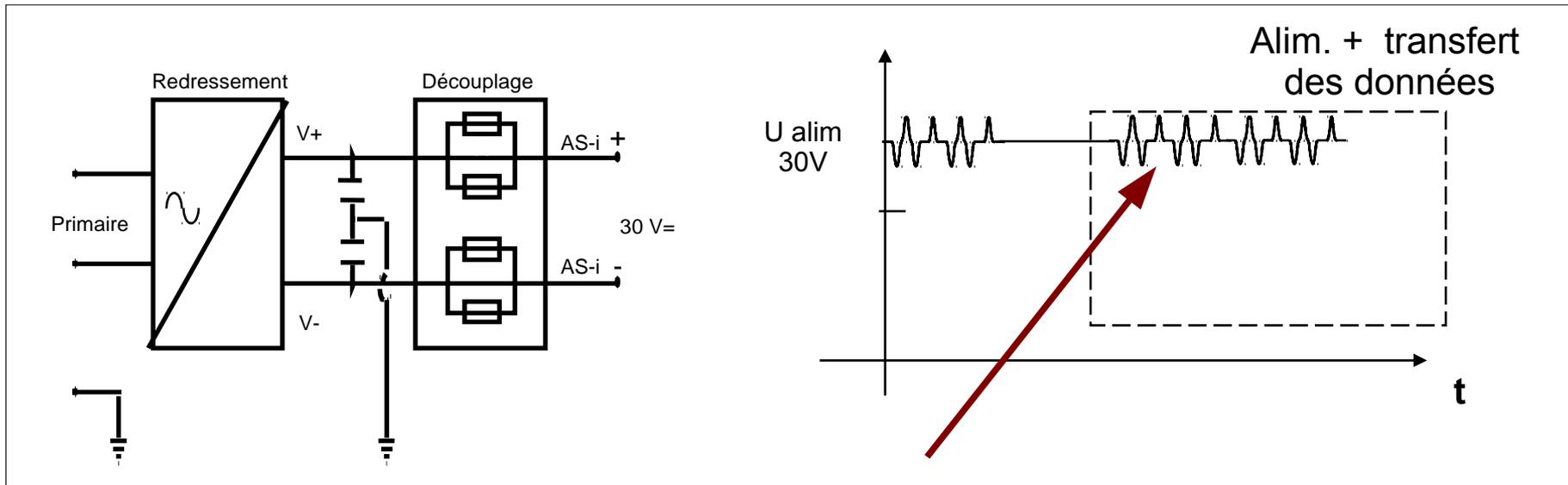
## c / Alimentation et Signaux électriques sur le bus:

Transmission par courants porteurs :

*Un seul câble pour alimenter les capteurs & actionneurs (jusqu'à 8A) connectés au bus, et le transfert des données.*

Alimentation en mode différentiel (TBTS):

*Bonne immunité aux perturbations (CEI 1000-4).*



## Codage des trames :

Traitement par codage efficaces (MII, NRZ, APM et  $\sin^2$ ).

Forte redondance intrinsèque des signaux.

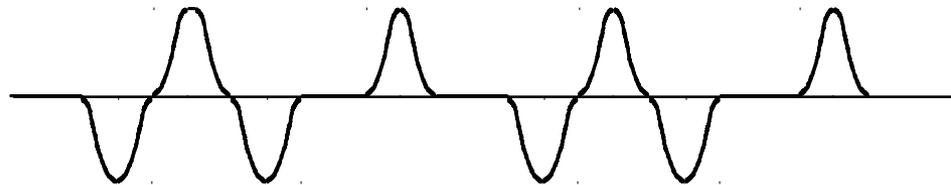
**M II : Manchester II**

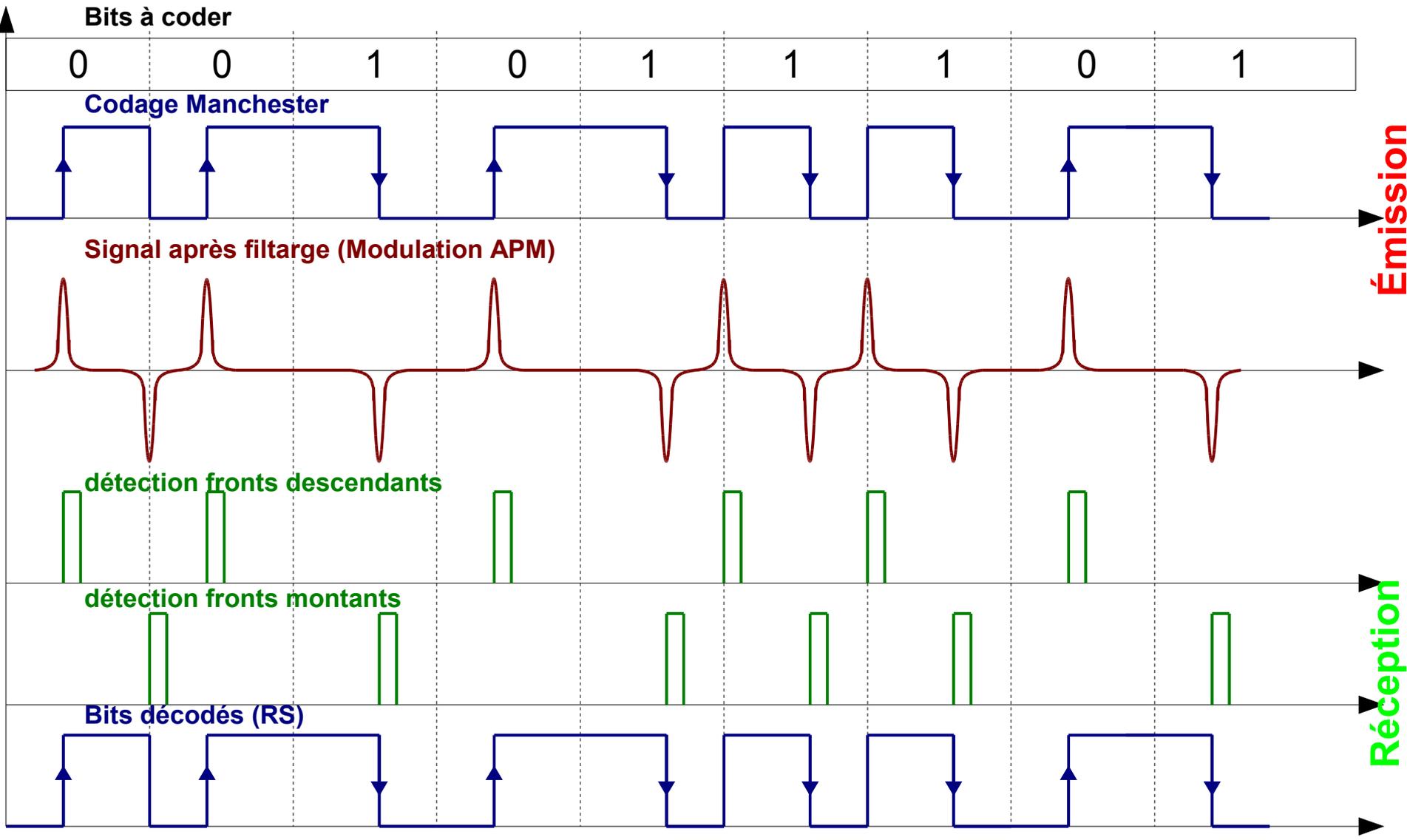
**NRZ : No return to zero**

**APM: Alternate pulse modulation**

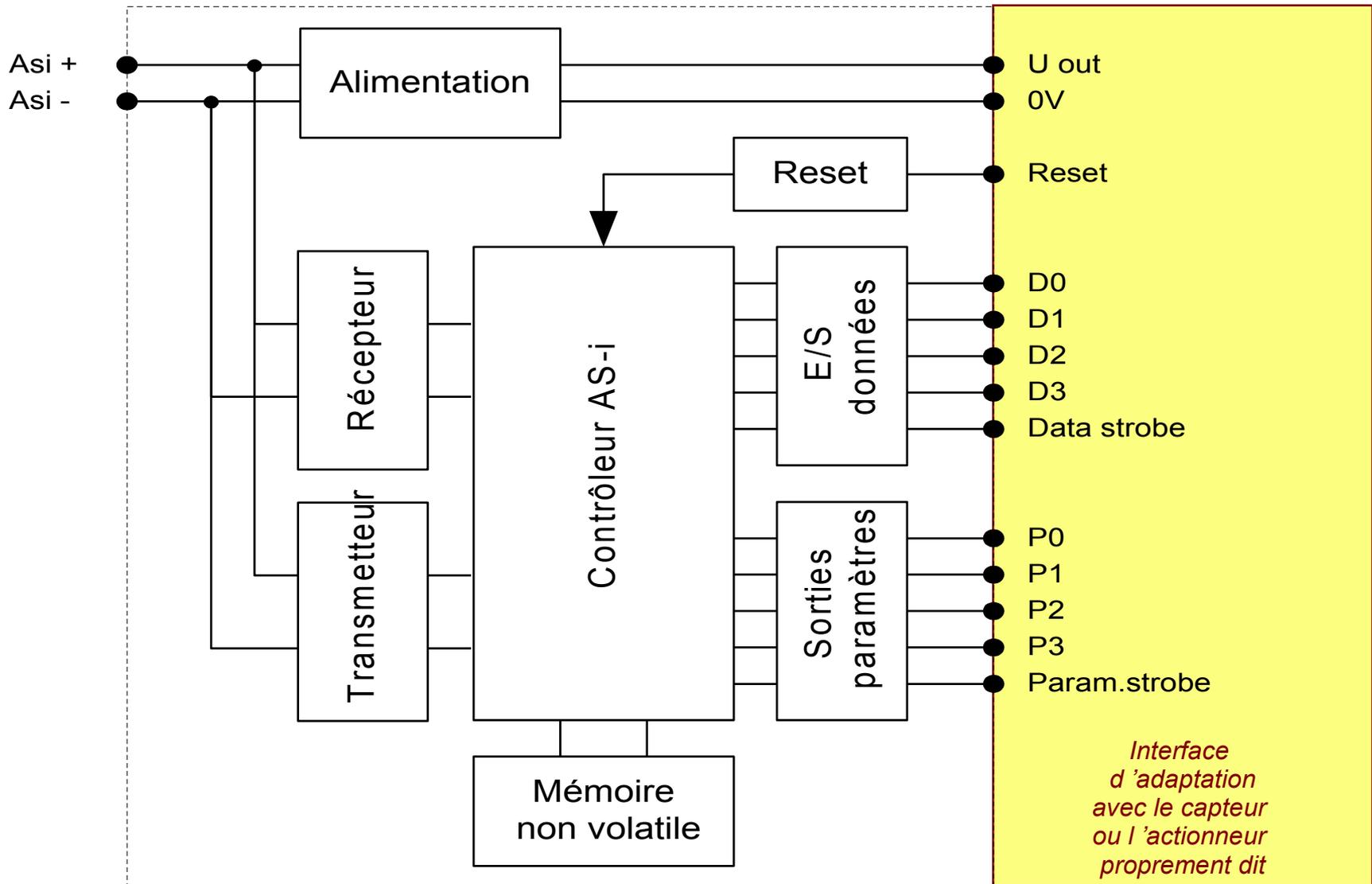
- **transmission différentielle → Bonne immunité aux perturbations**
- **MII + NRZ → Intégrité des données garantie.**
- **Filtrage  $\sin^2$  → Faible rayonnement**

$V_{ASI+} - V_{ASI-}$





## Structure d'un esclave ASi :



# 3- Couche Liaison

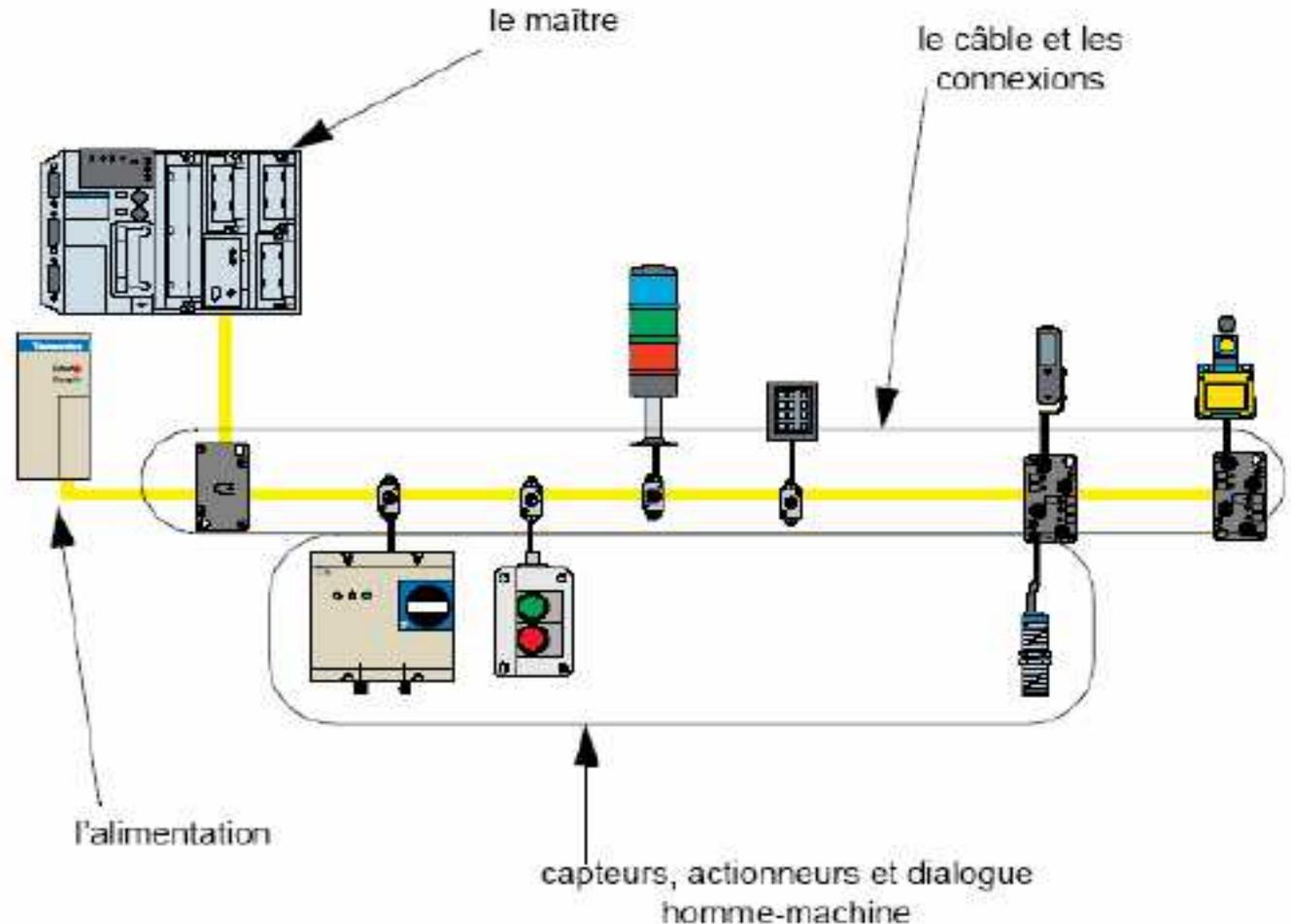
## a / Système Maître / Esclave :

Asi est basé sur une architecture

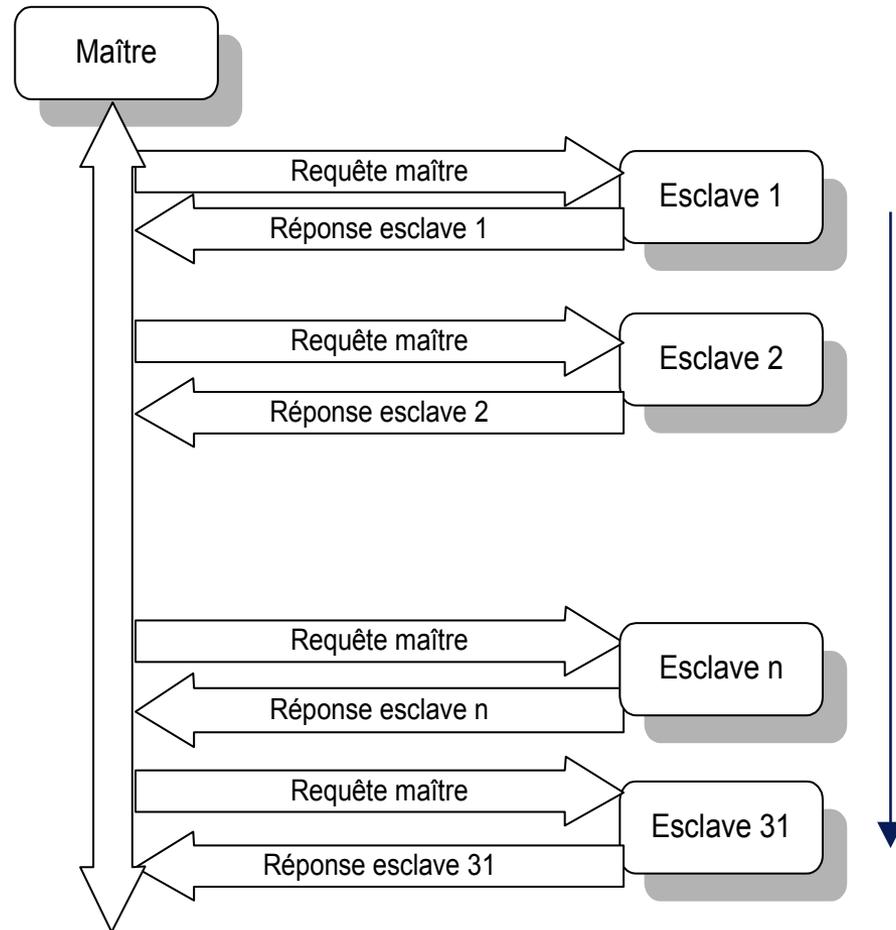
avec 1 seul maître bus qui peut initier une communication.

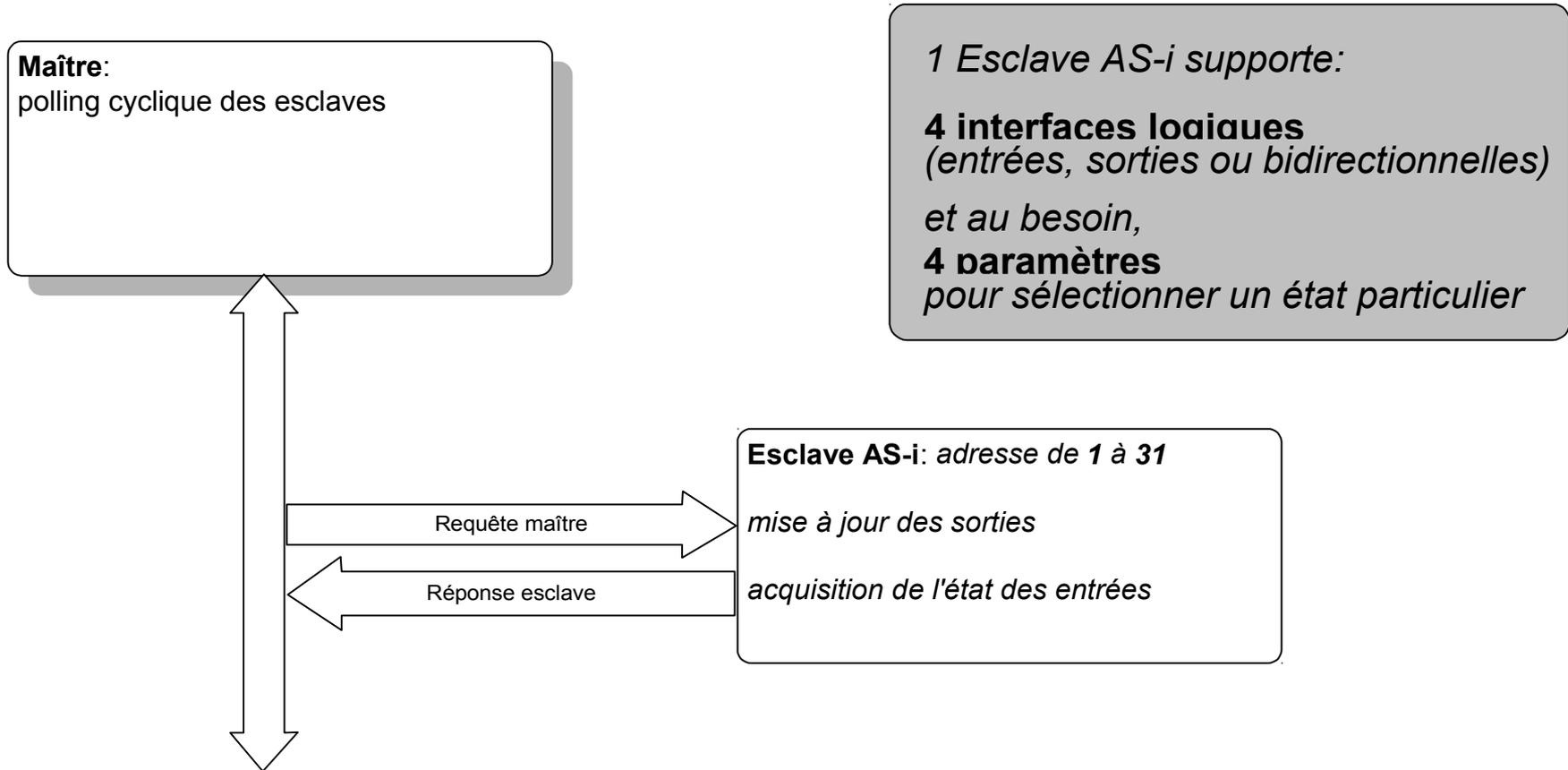
Cette technique permet de

(temps nécessaire à l'interrogation de tous les esclaves connectés au bus).



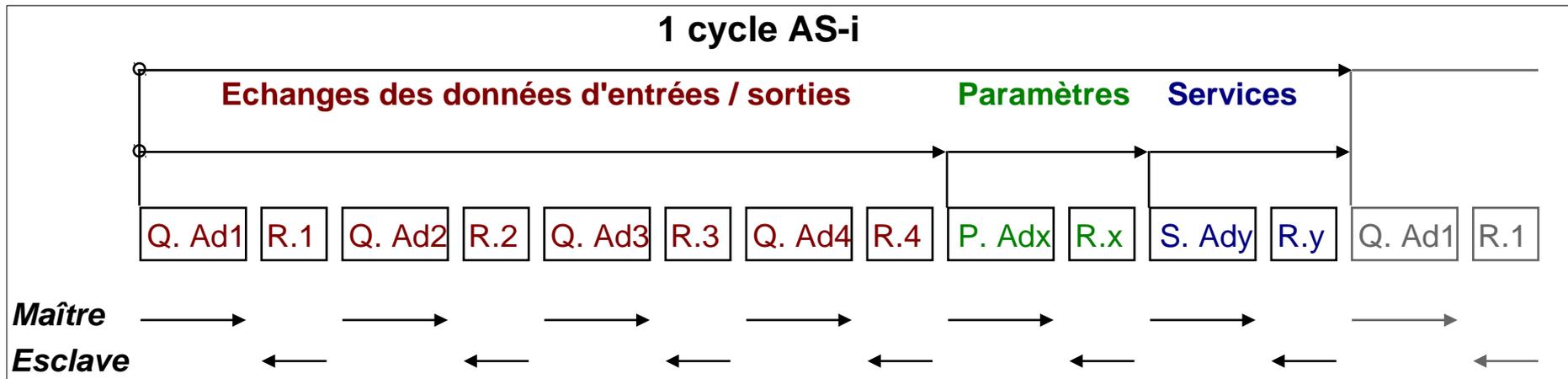
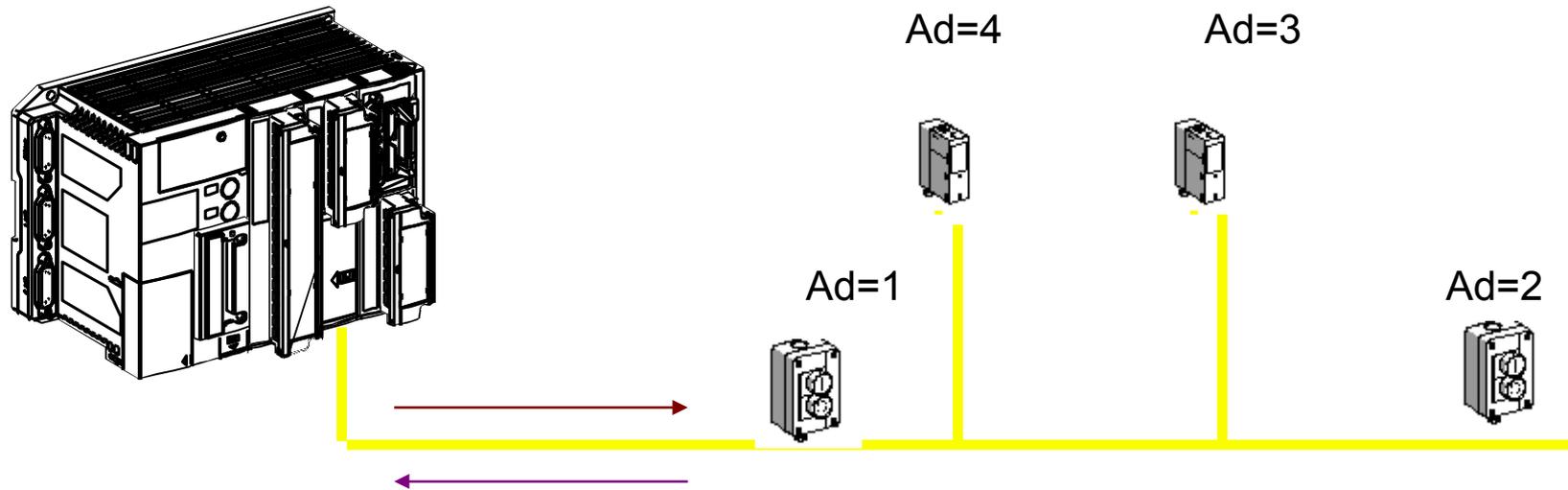
## b / Polling des esclaves :



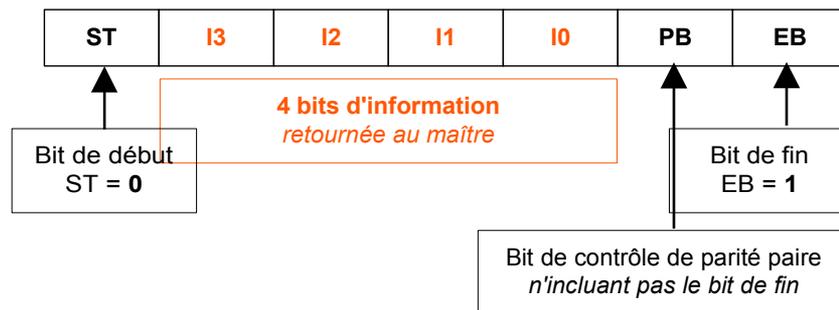
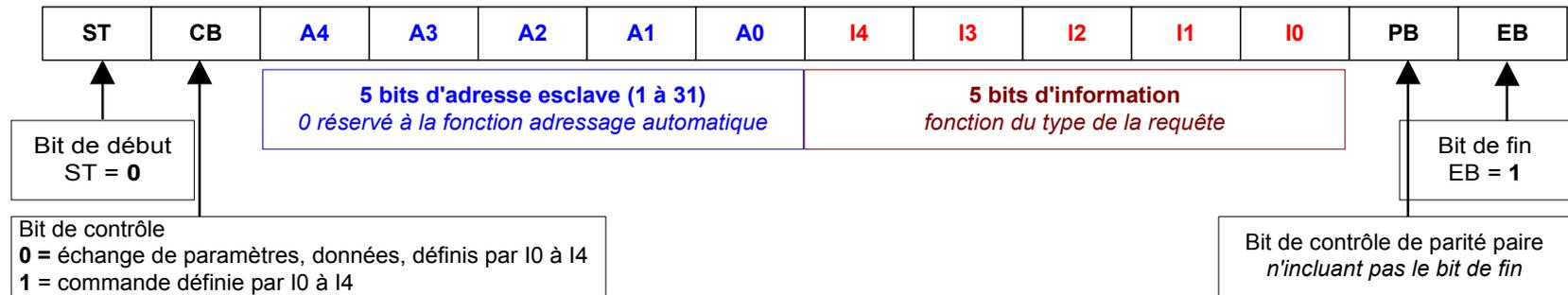


- Un seul maître Asi peut donc gérer jusqu'à  $62 \times 8 = 496$  E/S T.O.R (en Asi v2.0 ou supérieur – 248 pour Asi v1.0)

# Les échanges Maître / Esclave :



# C / Mise en trame :



## **Exercice :**

Calculer la durée minimale d'un cycle de traitement AS-i lorsque le nombre maximum d'esclaves est connecté au maître et vérifier la durée annoncée par les caractéristiques du bus AS-i.

Le débit sur la ligne est maximum (170 kBps)

## **Réponse :**

# 4- Couche Application.

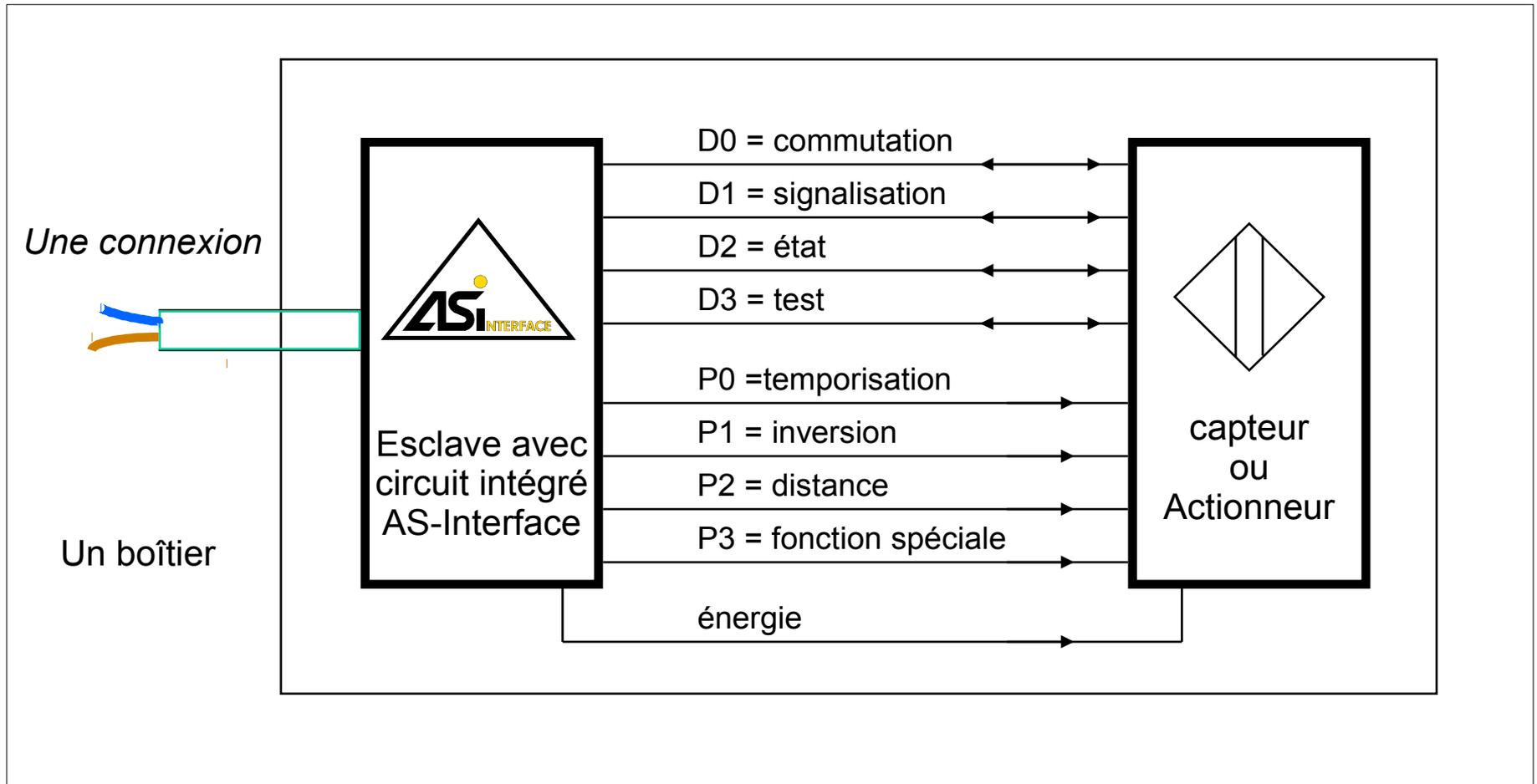
## a- Catalogue des requêtes du maître :

Requêtes du maître											
	CB	5 bits d'adresse esclave					5 bits d'information				
Echange de données	0	A4	A3	A2	A1	A0	0	S3	S2	S1	S0
Ecriture de paramètres	0	A4	A3	A2	A1	A0	0	P3	P2	P1	P0
Ecriture d'adresse	0	0	0	0	0	0	A4	A3	A2	A1	A0
Reset esclave	1	A4	A3	A2	A1	A0	1	1	1	0	0
Reset adresse	1	A4	A3	A2	A1	A0	0	0	0	0	0
Lecture I/O Configuré	1	A4	A3	A2	A1	A0	1	0	0	0	0
Lecture code ID	1	A4	A3	A2	A1	A0	1	0	0	0	1
Lecture Status esclave	1	A4	A3	A2	A1	A0	1	1	1	1	0
Lecture et reset Status esclave	1	A4	A3	A2	A1	A0	1	1	1	1	1

## **b- Catalogue des réponses des esclaves:**

				Réponse esclave
<b>4 bits d'information</b>				
<b>E3</b>	<b>E2</b>	<b>E1</b>	<b>E0</b>	Ei = entrées esclave
<b>P3</b>	<b>P2</b>	<b>P1</b>	<b>P0</b>	Pi = paramètres renvoyés en écho
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	Ack de l'esclave '6 Transaction 15 ms max
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	Ack de l'esclave '6 Transaction 2 ms max
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	Ack de l'esclave '6
<b>C3</b>	<b>C2</b>	<b>C1</b>	<b>C0</b>	I/O code esclave de '0 à 'F
<b>ID3</b>	<b>ID2</b>	<b>ID1</b>	<b>ID0</b>	ID code esclave de '0 à 'F
<b>St3</b>	<b>St2</b>	<b>St1</b>	<b>St0</b>	Sti = 4 bits d'états de l'esclave
<b>St3</b>	<b>St2</b>	<b>St1</b>	<b>St0</b>	Sti = 4 bits d'états de l'esclave avant RAZ

## c- Exemples de composant ASi :



## Exemple de capteur :

### *Cellule Photoélectrique XUJK... (Schneider)*

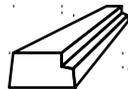
#### Paramètres :

- Distance de détection (P1)
- Dark-on / Dark-off (P2)

#### Données :

- Détection (entrée I1)
- Encrassement lentille (entrée I2)

#### Alimentation par le bus :



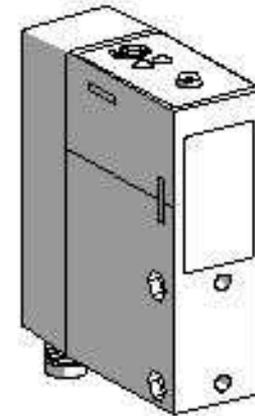
AS-i

Connectique :



M12

- Barrage : portée 15 m.
- Réflex : portée 6 m.
- Eff. ar. plan : portée 0,7 et 1,2 m.



Protection : IP 65

# Exemple d'actionneur (pré) :

## Distriubteur électropneumatique AC2027 (ecomot)



Technologie	
Sortie	
Tension d'alimentation [V]	
Consommation totale via AS-i [mA]	
Entrées	
Technologie entrée	
Alimentation des capteurs	
Plage de tension [V]	
Courant de sortie total pour toutes les entrées et sorties [mA]	
Résistant aux courts-circuits	
Niveau du signal logique "haut" 1 [V]	
Courant d'entrée, niveau haut/bas[mA]	
Sorties	
Système pneumatique	

2 entrées / 2 sorties	
échappement direct avec raccordement pour tube pne	
Tension d'alimentation [V]	26,5...31,6 DC
Consommation totale via AS-i [mA]	< 150
Technologie entrée	PNP
Alimentation des capteurs	AS-i
Plage de tension [V]	20...30 DC
Courant de sortie total pour toutes les entrées et sorties [mA]	100
Résistant aux courts-circuits	oui
Niveau du signal logique "haut" 1 [V]	> 10
Courant d'entrée, niveau haut/bas[mA]	> 3 / < 1,5
Système pneumatique	2 distributeurs 3/2 monostables

**ecomot300**

Système bus AS-interface

### AC2027

AS-i AirBox  
1

Interface AS-i pour les embases  
câblage pour câble plat ou  
presse-étoupe  
Prises M12 x 1

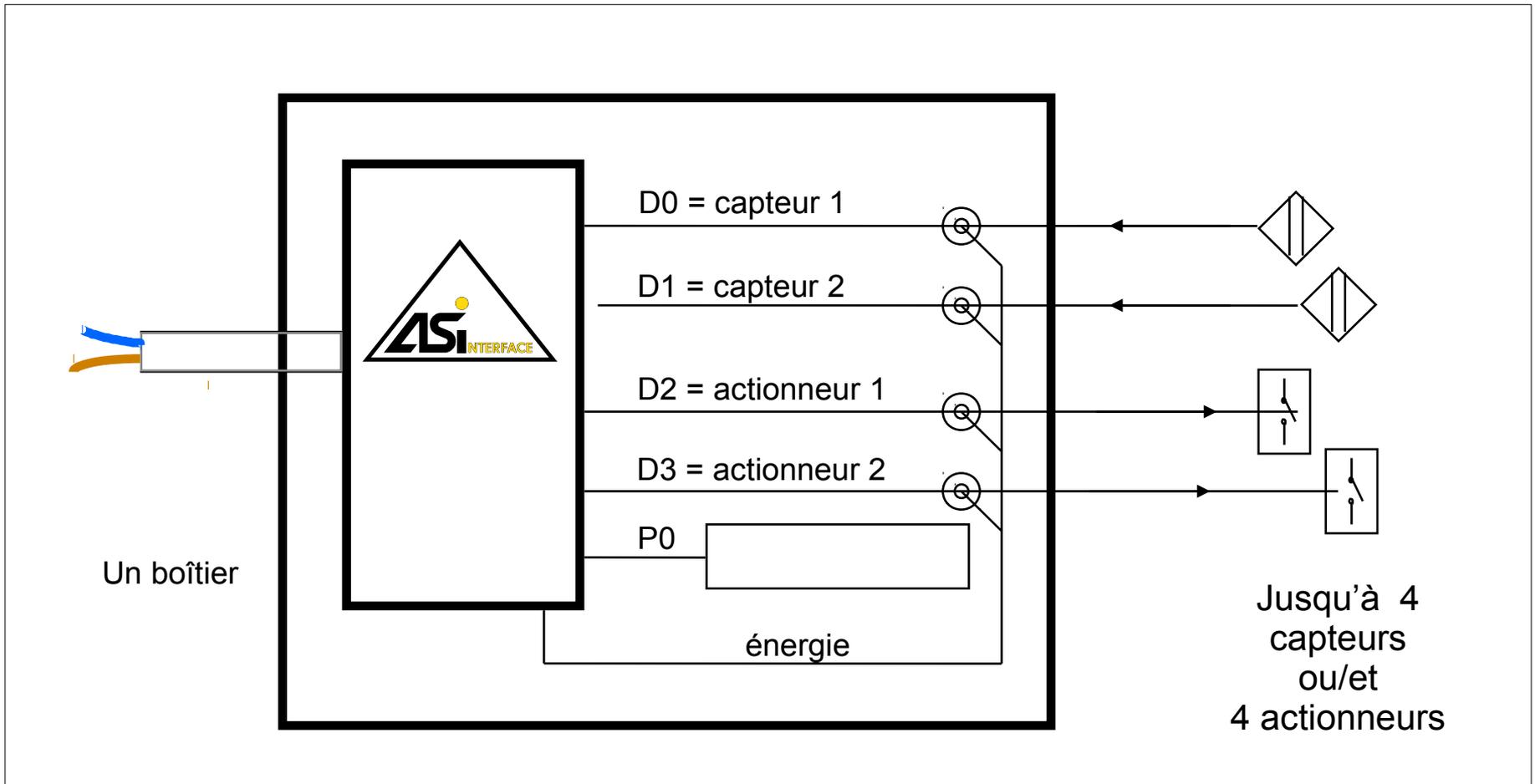
Raccord pneumatique via système  
Legris  
2 Entrées digitales

2 sorties pneumatiques

#### AS-i classification

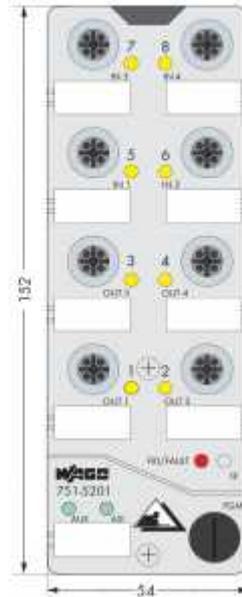
AS-i profile	S-3.F				
I/O configuration [hex]	3				
ID code [Hex]	F				
AS-i certificate	10501				
Data bits	<b>Data bit</b>	<b>D0</b>	<b>D1</b>	<b>D2</b>	<b>D3</b>
	In-/Outputs	I-1	I-2	O-3	O-4

## interface AS-i pour capteurs/actionneurs conventionnels :



## Esclaves AS-Interface avec indice de protection IP 67

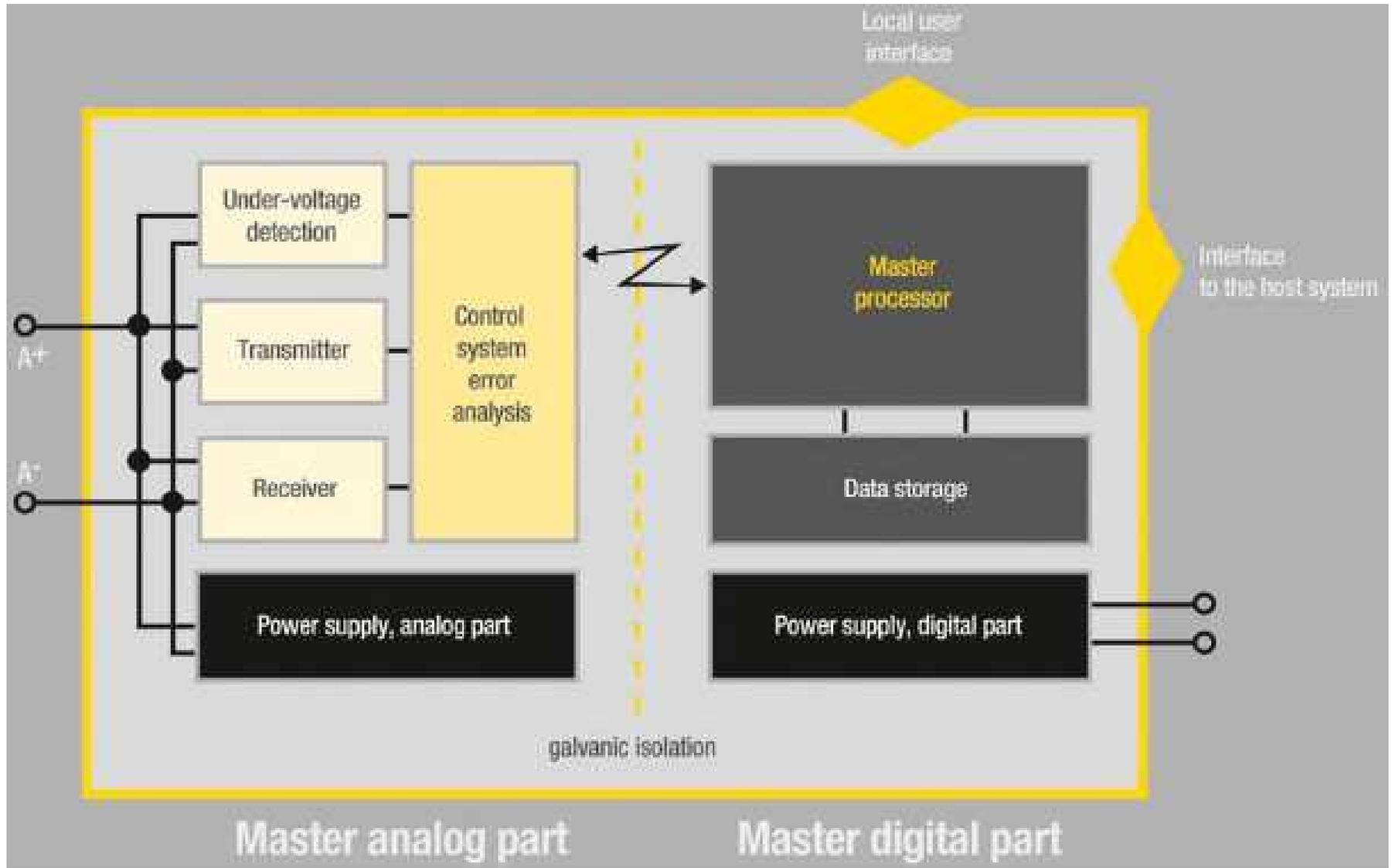
Module d'E/S digitales 4 E/4 S 24 V/2 A Single



### Données techniques

Tension de fonctionnement (AS-I)	26,5 V ... 31,6 V
Consommation de courant typ.	35 mA
Consommation de courant max.	50 mA (au démarrage), 280 mA y compris alimentation des capteurs
Version AS-Interface	3.0
Profil AS-Interface	5-7.F.E
Possibilité de mode d'adressage étendu	non
Code d'identification	7.F.F.E
Indications de la fonction	
LED indiquant la fonction	
« Marche » / « Arrêt »	jaune
LED indiquant une erreur	rouge
LED indiquant la fonction (ASI / AUX)	vert
Affectation des bits de données	
D0	bidirectionnel I-1/O-1
D1	bidirectionnel I-2/O-2
D2	bidirectionnel I-3/O-3
D3	bidirectionnel I-4/O-4

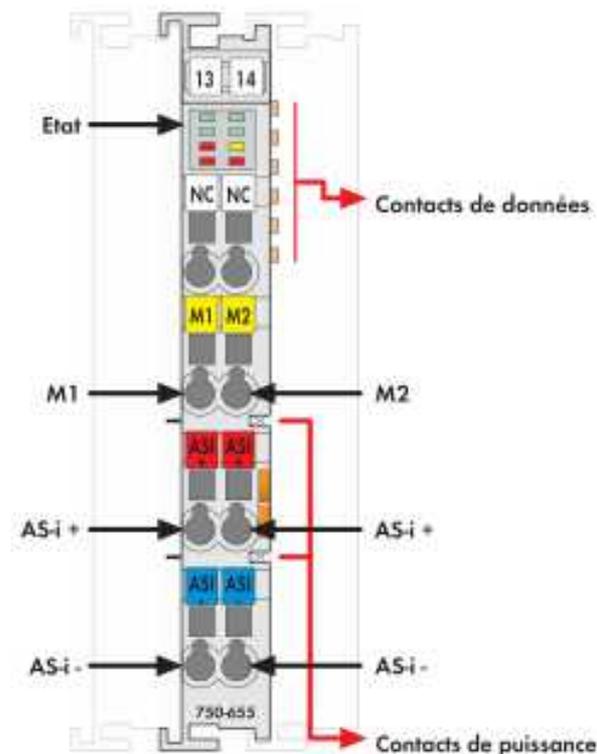
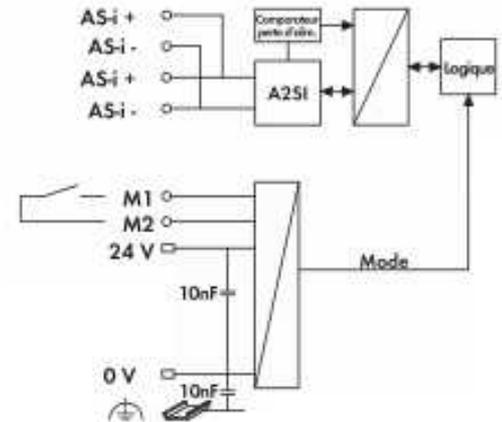
## Structure d'un maître Asi :



## Exemple de maître Asi pour API : Borne WAGO 750-655 pour contrôleur 750-xxx

### Données techniques

Spécification (AS-I)	2.1
Nombre d'esclaves	jusqu'à 62
Consommation de courant (AS-I)	40 mA
Alimentation	26,5 V ... 31,6 V
Longueur max. du bus (AS-I)	100 m, avec répéteur 300 m
Temps de cycle (AS-I)	0,3 ms ... 10 ms, en fonction du nombre d'esclaves
Configuration	via les données, WAGO I/O-Check (à partir de version 2.1)
Canal de communication	1
Consommation de courant max. (interne)	55 mA
Alimentation	par système interne DC/DC
Séparation galvanique	500 V (système / alimentation / AS-I)
Unité d'adressage	12 ... 48 octets max., configurable y compris 1 octet commande/ état



## Console d'adressage ASi:

- Adressage des esclaves Asi (Modes A/B),
- Fonctions de Diagnostic (Tension Bus etc...),
- Lecture des profils ASi,
- etc...



## d - Profils ASi.

Chaque équipement ASi dispose d'un profil, qui va permettre de garantir l'interopérabilité des produits ASi entre fabricants.

Ce profil prend la forme d'une table de données, et définit le comportement de l'esclave sur le bus :

- Données d'entrées et de sorties échangées
- Paramètres accessibles
- Type de capteur / actionneur

Ci-après, deux exemples de profils existants.

## - Profil 1.1 : capteurs inductifs :

<b>E/S</b>		<b>Niv.</b>	<b>Définition</b>	<b>Hôte</b>
D0 = IN	Signal	0	Signal ouvert	Entrée
		1	Signal fermé	
D1 = IN	Warning	0	Alarme ON	Entrée
		1	Alarme OFF	
D2 = IN	Disponibilité	0	Indisponible	Entrée
		1	Disponible	
D3 = OUT	Test	0	Test inactif	Sortie
		1	Test activé	

<b>E/S</b>		<b>Niv.</b>	<b>Définition</b>
P0	Tempo	0	Tempo ON
		1	Tempo OFF
P1	Inversion D0	0	D0 inversé
		1	D0 normal
P2	Fréquence	0	Fréquence basse
		1	Fréquence haute
P3	Fonction spéciale	0	Fonction spéciale
		1	Fonction normale

- Profil B.1 : 2 actionneurs avec retour :  
Ce profil sera par exemple utilisé pour une commande de vérin.

<b>E/S</b>		<b>Niv.</b>	<b>Définition</b>	<b>Hôte</b>
D0 = OUT	Actionneur 1 signal	0	Actionneur inactivé	Sortie
		1	Actionneur activé	
D1 = OUT	Actionneur 2 signal	0	Actionneur inactivé	Sortie
		1	Actionneur activé	
D2 = IN	Capteur 1 signal	0	Signal ouvert	Entrée
		1	Signal fermé	
D3 = IN	Capteur 2 signal	0	Signal ouvert	Entrée
		1	Signal fermé	

<b>Paramètres</b>		<b>Niv.</b>	<b>Définition</b>
P0	Chien de garde	0	Chien de garde actif
		1	Chien de garde inactif
P1	Verrouillage D0 et D1	0	D0 et D1 verrouillés
		1	D0 et D1 normaux
P2	RAZ distante	0	RAZ activé
		1	Fonctionnement normal
P3	Fonction spéciale	0	Fonction spéciale
		1	Fonction de base

## e / Plan mémoire du coupleur.

Quel que soit l'API utilisé, le coupleur (Maître sur le réseau) ASi des entrées et des sorties, qui servira d

Le travail de l'automaticien consistera alors - outre l'adressage des esclaves - à de chaque E/S connectée au bus, afin de pouvoir l'utiliser dans son programme.

Exemple de plan d'adressage pour une station Wago (borne ASi en 1° position) :

	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
<b>%IW4</b>	@2				@3				XXX				@1			
<b>%QW4</b>																
<b>%IW5</b>	@6				@7				@4				@5			
<b>%QW5</b>																
<b>%IW6</b>	@10				@11				@8				@9			
<b>%QW6</b>																
<b>%IW7</b>	@14				@15				@12				@13			
<b>%QW7</b>													@16			
<b>%IW8</b>	.....				.....				.....							
<b>%QW8</b>																

Dans le plan-mémoire précédent, considérons qu'un actionneur de profil B1 soit relié au bus, et affecté à l'adresse 4.

L'actionneur 1 de cet esclave pourra être accédé par le programme de l'API à l'adresse CEI suivante :

.....

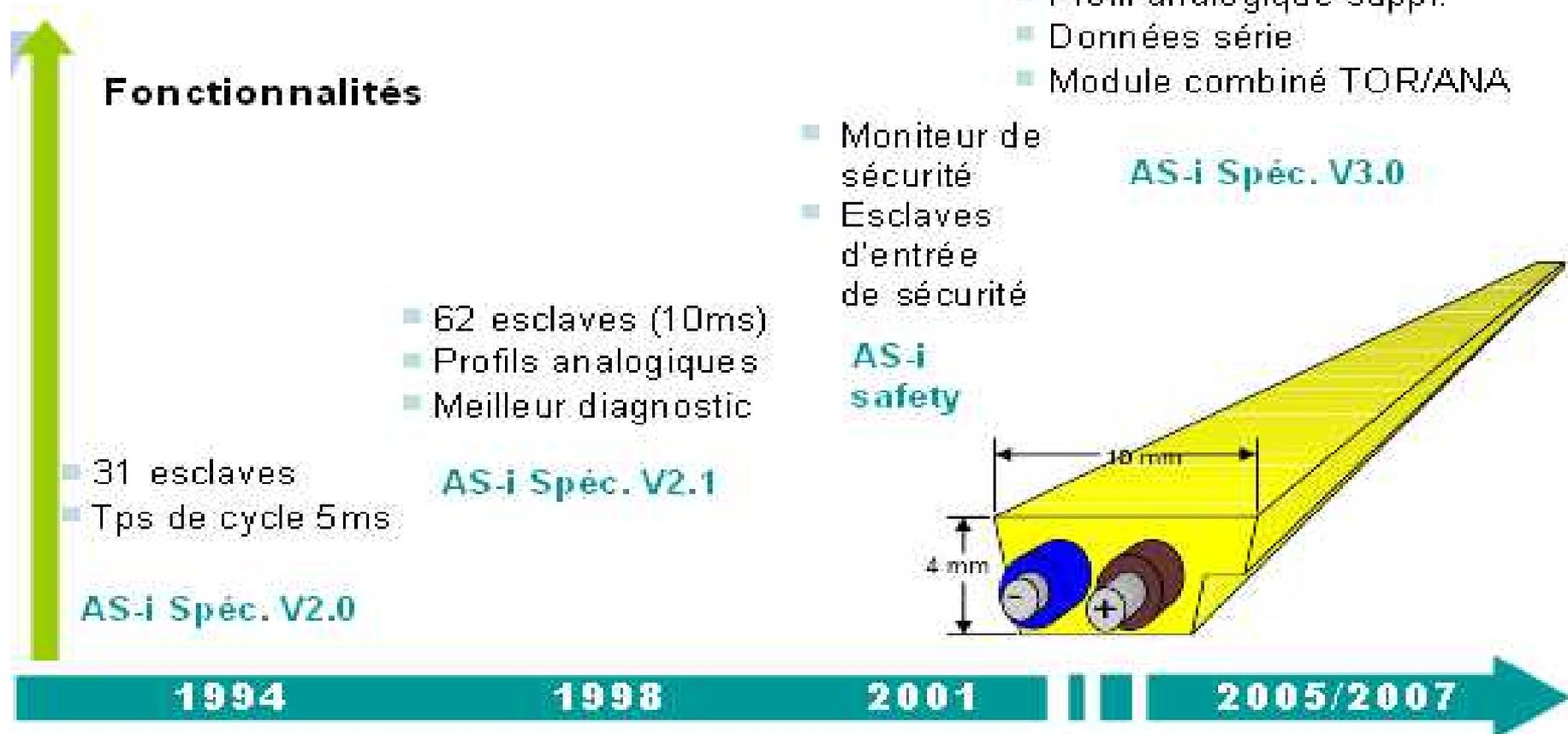
Le capteur 1 de cet esclave pourra être accédé par le programme de l'API à l'adresse CEI suivante :

.....

Donnez l'adresse CEI d'un capteur inductif de profil 1.1 relié au bus ASi du coupleur précédent, et dont l'adresse ASi est 8.

# 5- Évolutions du bus ASi

## a / de la v1.0 à v3.0



- AS-i rime avec simplicité !
- Compatibilité ascendante

## b / ASi-safe :

Les composants liés à la automatisés sont régis par des

au sein des systèmes  
.(**EN 954-1 , IEC61508**)

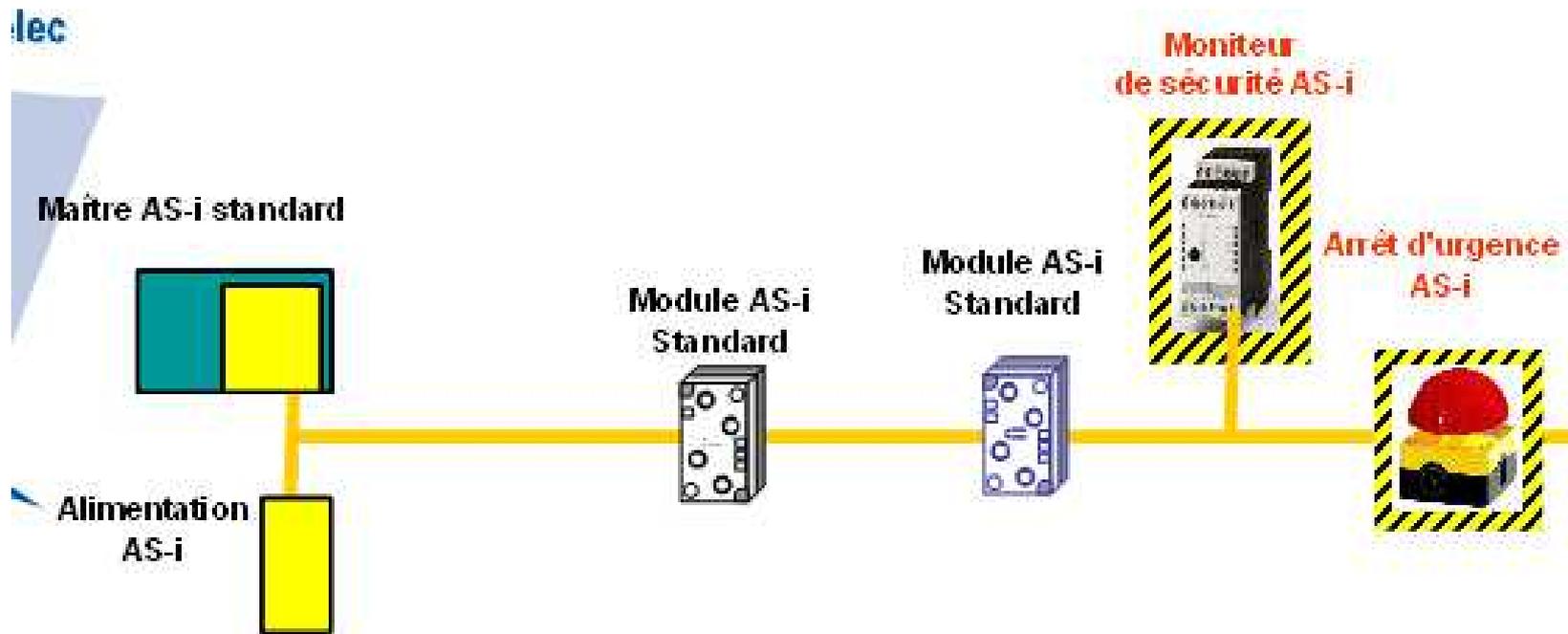
Lorsque la commande de ces composant ( arrêt d'urgence, barrières immatérielles, relai de coupure etc...) est gérée électriquement, elle doit être , et non par le programme de l'API.



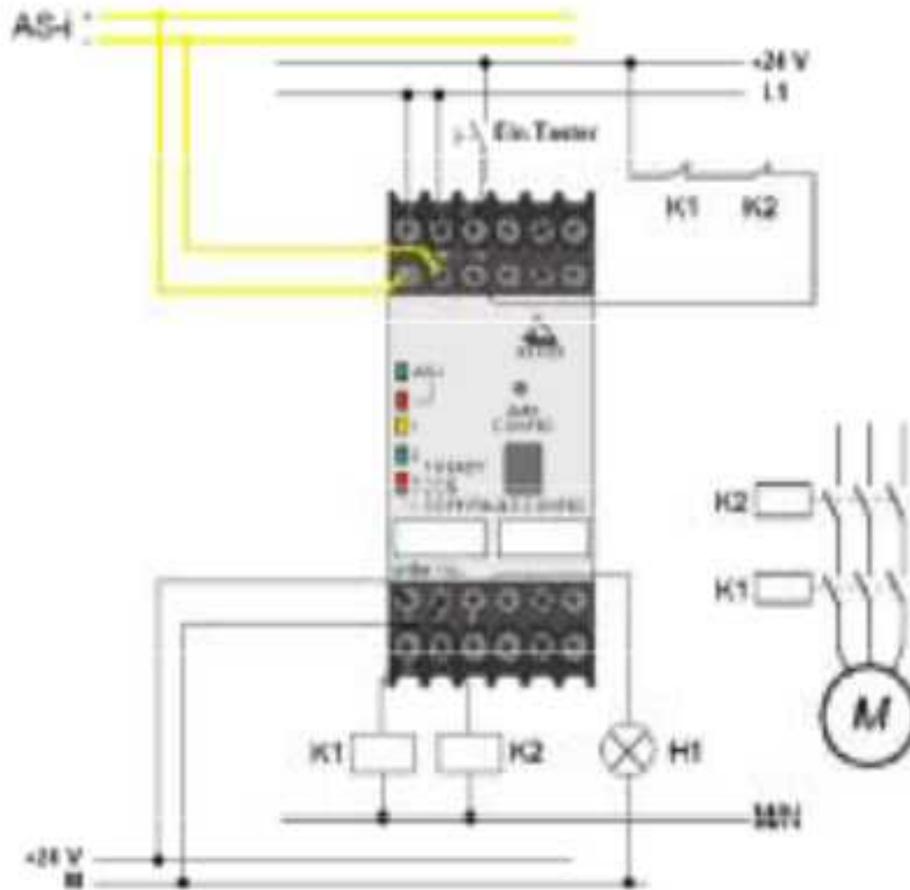
Depuis 2001, le moniteur de sécurité et les composants de sécurité peuvent être afin d'utiliser le bus comme support de communication.

# Les composants de sécurité Asi-safe et les composants Asi standards

:



## Moniteur de sécurité :



- 1.13/1.14
- 1.23/1.24 Enable circuits
- 1.32 Signal circuit
- 1.Y1 On button optional
- 1.Y2 Feedback circuit

### Configuration logicielle du moniteur



- Plusieurs sorties relais sécurité
- Paramétrage : Stop catégorie 0 et 1, Inhibition redémarrage, Acquiescement local, ...

## ✓ Principe des échanges avec le moniteur de sécurité :

Chaque esclave dispose d'une

Une fonction d'apprentissage du moniteur de tous les esclaves Asi-SAFE

En fonctionnement, le moniteur observe les réponses émises par les esclaves Asi-safe, et les

Le moniteur lorsque la réponse d'un esclave Asi-safe est différente de la ligne de la table attendue, c'est à dire :

- Si STOP demandé (0000)
- Communication interrompue
- Esclave en défaut
- Autre code différent du code mémorisé

## Surveillance des esclaves de sécurité par le moniteur :

Le moniteur de sécurité doit être programmé, afin de des esclaves de sécurité connectés au bus.

A chaque cycle de polling, les moniteur et les esclaves de sécurité seront interrogés au même titre que les autres esclaves raccordés au bus.

Les réponse des esclaves de sécurité seront analysées par le moniteur de sécurité (et parviendront également au maître ASi qui pourra les traiter).

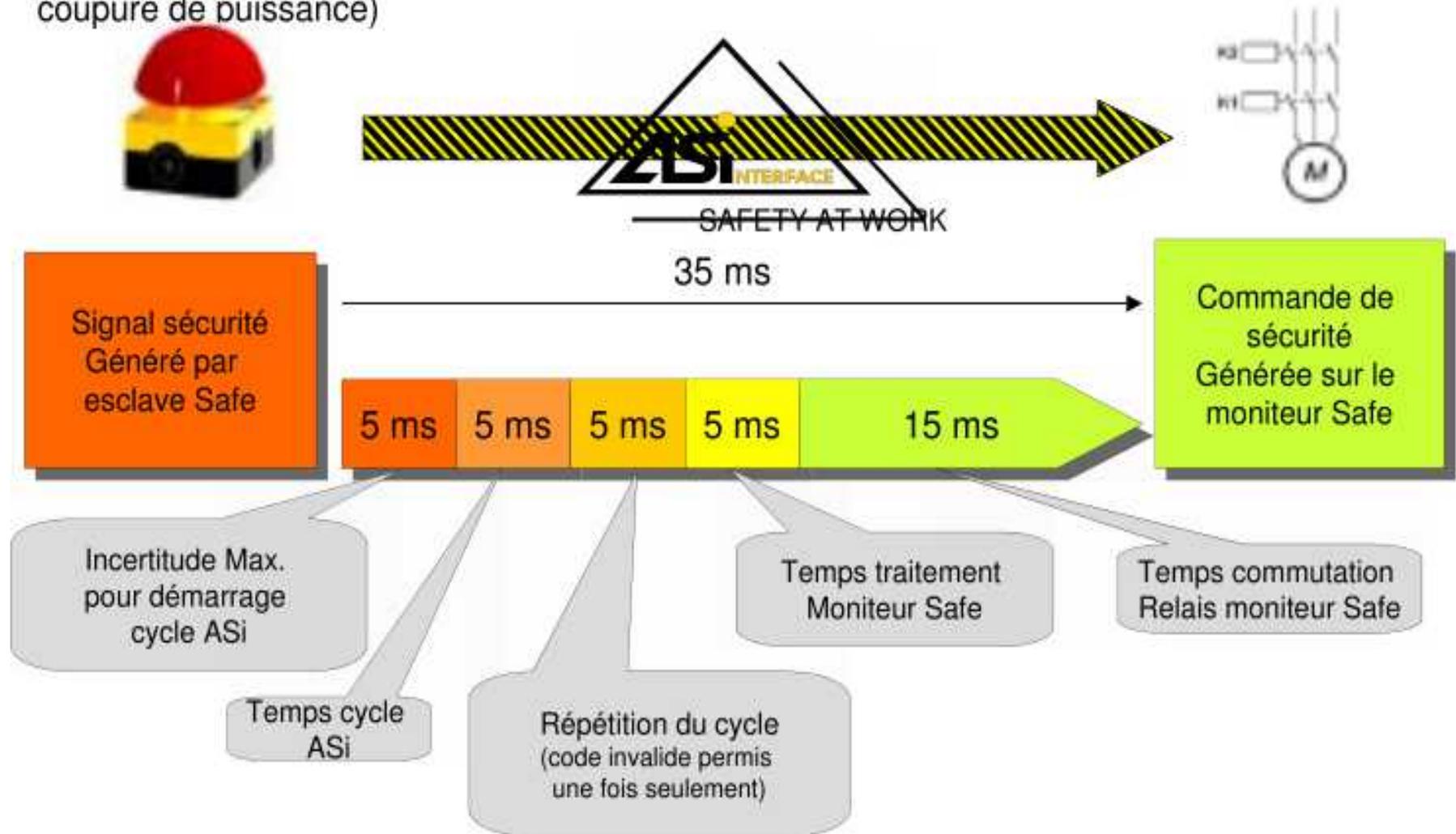
Si une réponse diffère de la séquence attendue :

- Le moniteur . Si la réponse diffère de nouveau de la table, les pilotées par le moniteur (ou mises en position de ).

- Si la réponse est « normale » au cycle suivant, c'est qu'il s'agissait d'une erreur de transmission et le message précédent n'est pas pris en compte. Cela permet d'éviter les .

## Temps de réponse ASi-safe :

As-I assure une réaction réflexe de sécurité en moins de 35 ms (ouverture d'un relais pour coupure de puissance)



# ***Ch 3 : Modbus (RTU & TCP)***

## **1 - Historique**

## **2 - Description des échanges Modbus**

## **3 - Modbus Série (RTU)**

*a – Présentation*

*b – Couche Physique*

*c – Couche Liaison de données*

## **4 - Modbus TCP**

*a – Présentation*

*b – Généralités sur l'utilisation d'Ethernet en milieu industriel*

*c – Constitution d'une trame Modbus-TCP*

*d – Règles de Connexion*

## **ANNEXE :**

*Détail des différentes fonctions*

# 1 - Historique :

Modbus est la contraction de « Mod » et de « bus ». Il s'agit du **premier bus de terrain normalisé**, et a été conçu dans les années 80 par le fabricant d'automates Modicon (aujourd'hui Schneider-Télémécanique).

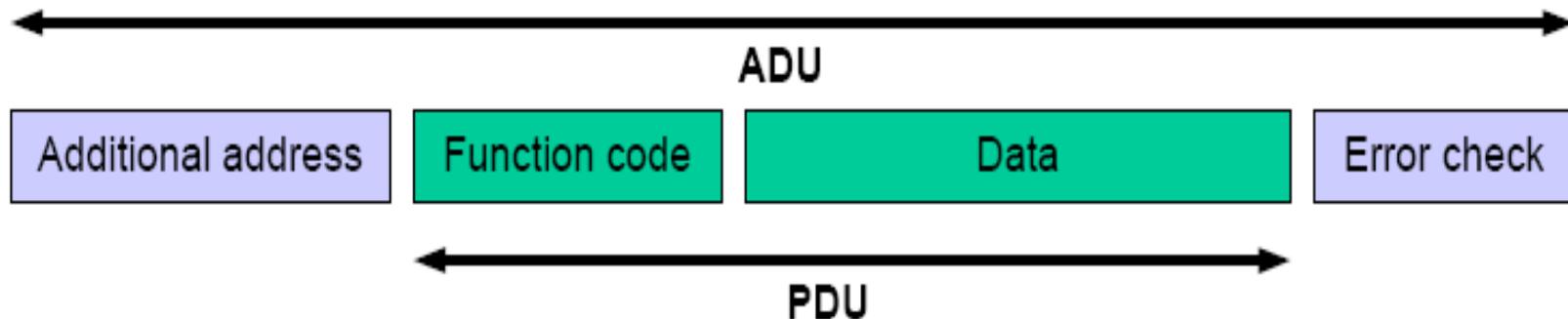
→ Historiquement, Modbus a été développé pour le milieu industriel sur des réseaux (RS232, RS485),

→ puis avec l'essor des réseaux informatiques sur Ethernet.

Modbus représente actuellement **un des principaux standards** de communication dans le domaine de l'automatisation industrielle, il est supporté par l'association IEC 61850 chargée de définir les spécifications nécessaires au développement de composants « Modbus compliant ».

## 2 – Description des échanges Modbus:

Modbus définit une trame de base baptisée « **ADU** » (« Protocol Data Unit ») indépendante du type de protocole considéré (série ou TCP).



Elle comporte 2 champs :

- **Function code** : Spécifie le type d'opération initié par la communication (lecture de mots, écriture de bits etc...)
- **Data** : Données nécessaires à l'exécution de la fonction ou renvoyées par celle-ci.

La trame Modbus complète, « **ADU** » (Application Data Unit) comportera en plus les informations d'adressage et de détection d'erreur propres au média de communication envisagé (série ou TCP).

## ✓ les types de données échangées :

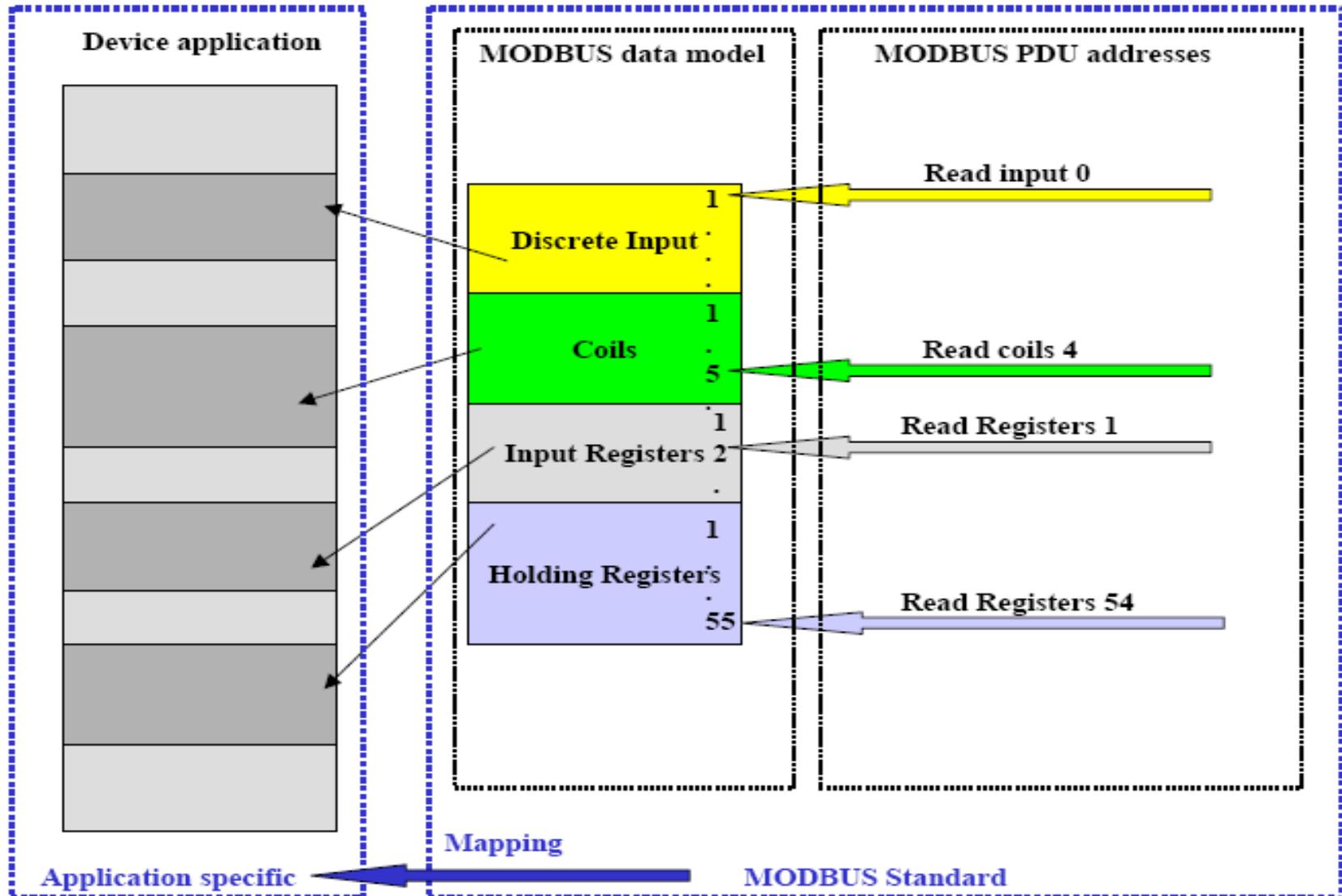
Modbus manipule 4 types de données :

	Type d'objet	Accès	Exemple:
Bits d'entrée ("Discrets Inputs")	Bits	Lecture	Interface d'entrées TOR
Bits de sortie ("Coils")	Bits	Lecture/Ecriture	Interface de sorties TOR, bits internes
Mots d'entrées ("Input Registers")	Mots	Lecture	Interface d'entrée analogique
Mots de sortie ("Holding Registers")	Mots	Lecture/Ecriture	Registres internes, sorties analogiques

Les des objets Modbus sont codées sur , ce qui autorise 65536 objets de chaque type possible par équipement accessibles via Modbus.

C'est à chaque fabricant de matériel de définir les plages d'adresses pour chacun de ces segments de données, ceux-ci pouvant tout aussi bien être disjoints que confondus :

Les adresses Modbus PDU , chaque fabricant spécifie via une table de correspondances les adresses correspondantes des objets accessibles de son équipement :



Les fonctions Modbus sont codées sur un octet :

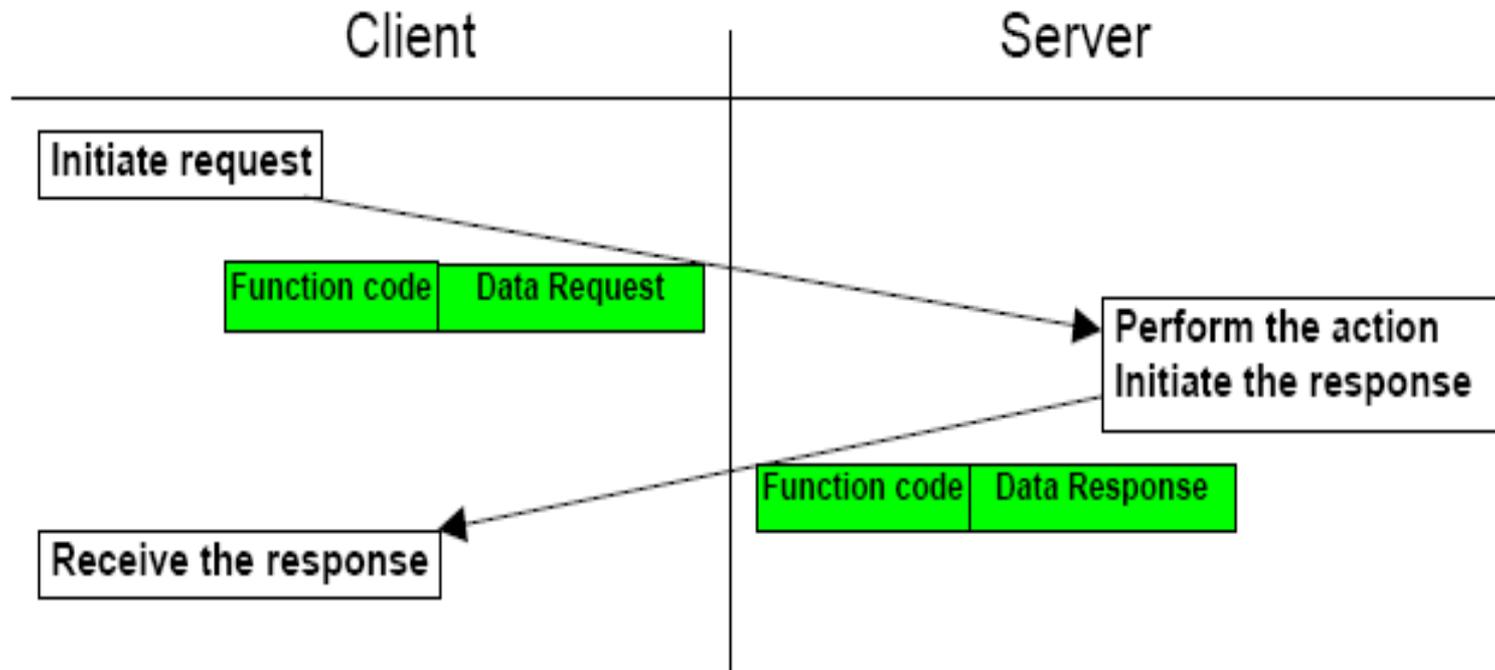
- Les valeurs 0x01 à 0x0F correspondent à des fonctions de lecture ;
- Les valeurs 0x10 à 0x1F correspondent aux fonctions d'écriture indiquant qu'une erreur s'est produite au cours d'un échange;
- Le code 0 n'est pas valide.

La longueur totale de la trame PDU ne peut excéder 253 octets (pour des raisons de compatibilité des échanges entre les modes série et TCP).

La **longueur champ de données** peut donc être comprise entre 0 et 253 octets.

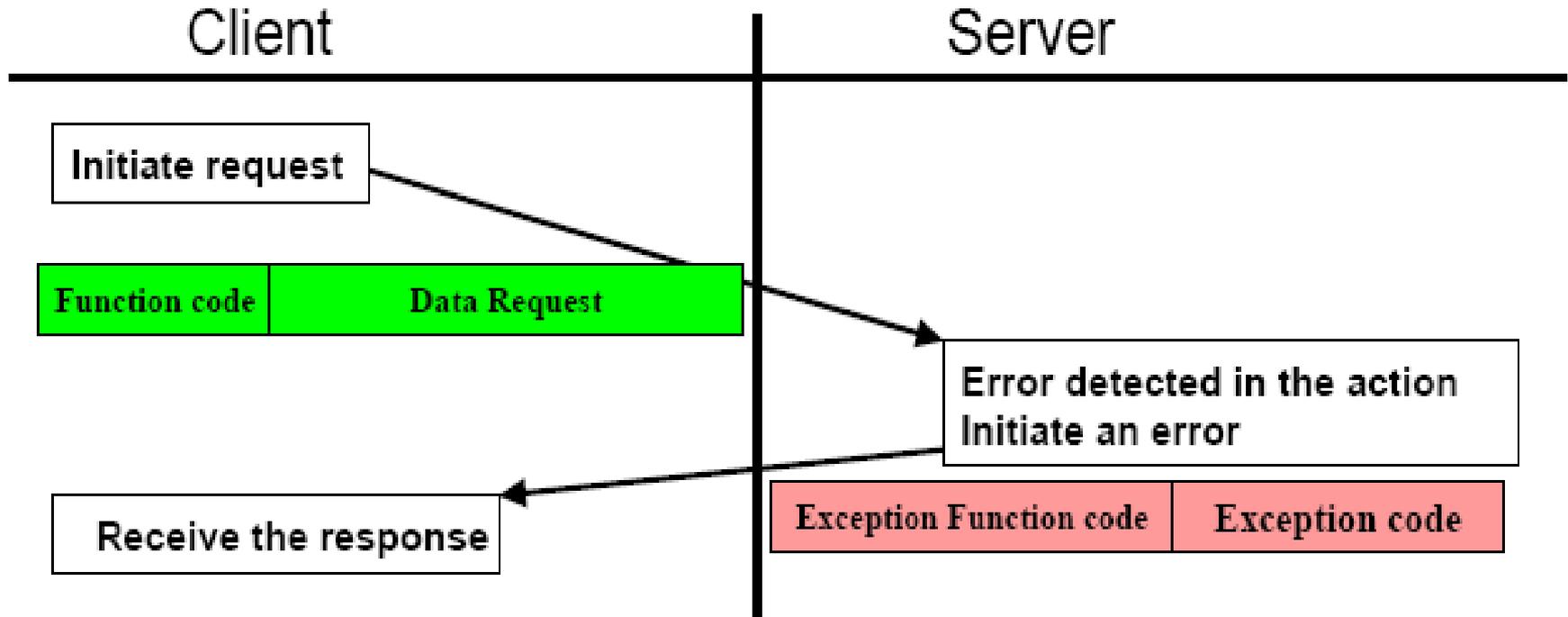
Les échanges Modbus sont basés sur un modèle (maître/esclave dans le cas série).

Le Client (maître) est toujours à l'initiative d'un échange. Il envoie une requête au serveur qui lui retourne, après analyse de cette requête une réponse :



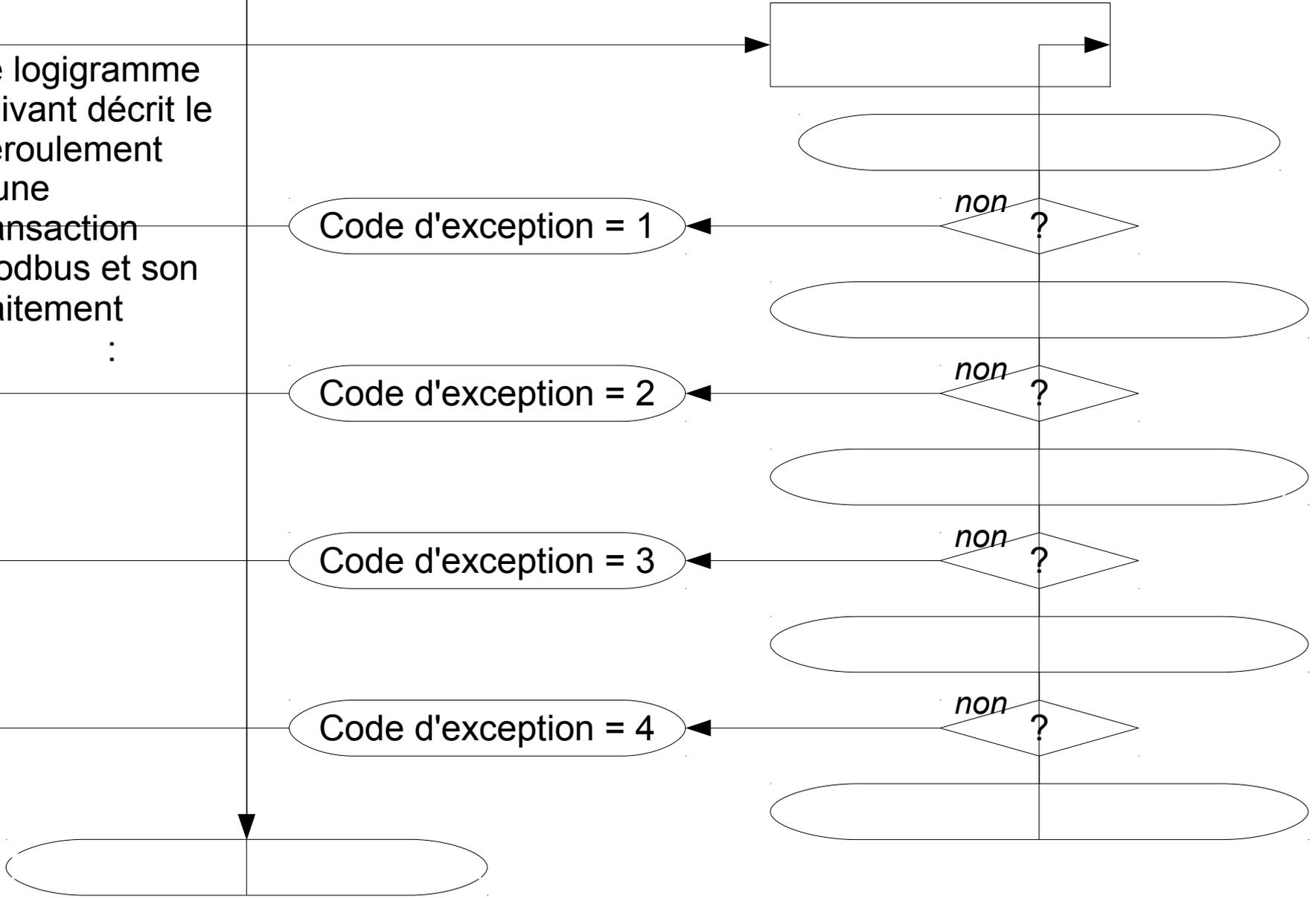
La trame de réponse contient les éventuelles données demandées par le client dans le champ de données et le code de la fonction exécutée en (**Accusé réception** : Signifie que la fonction a été correctement exécutée).

Si une erreur est détectée à la réception grâce au champ de contrôle (error check), ou si une erreur survient lors de l'exécution de la requête par le serveur, la réponse renvoyée par celui-ci est alors dite « d'exception » :



Le champ « fonction » de la réponse contient alors la valeur indiquant au client que la fonction n'a pu être exécutée; le champ « données » contient quant à lui un code indiquant le type d'erreur qui s'est produite.

Le logigramme suivant décrit le déroulement d'une transaction Modbus et son traitement :



## ✓ Principales fonctions offertes par Modbus :

<u>Code</u>	<u>Nature des fonctions MODBUS</u>	<u>Code</u>	<u>Nature des fonctions MODBUS</u>
H'01'	Lecture de n bits de sortie	H'0B'	Lecture du compteur d'événements
H'02'	Lecture de n bits d'entrée	H'0C'	Lecture des événements de connexion
H'03'	Lecture de n mots de sortie	H'0D'	Téléchargement, télé déchargement et MM
H'04'	Lecture de n mots d'entrée	H'0E'	Demande de CR de fonctionnement
H'05'	Ecriture de 1 bit de sortie	H'0F'	Ecriture de n bits de sortie
H'06'	Ecriture de 1 mot de sortie	H'10'	Ecriture de n mots de sortie
H'07'	Lecture du statut d'exception	H'11'	Lecture d'identification
H'08'	Accès aux compteurs de diagnostic	H'12'	Téléchargement, télé déchargement et MM
H'09	Téléchargement, télé déchargement et mode de marche	H'13	Reset de l'esclave après erreur
H'0A'	Demande de CR de fonctionnement	,	

## ✓ Exemple de système industriel automatisé mettant en œuvre des échanges ModBus :

Le système suivant concerne la partie commande (P.C) d'un procédé industriel destiné à la fabrication de colle.

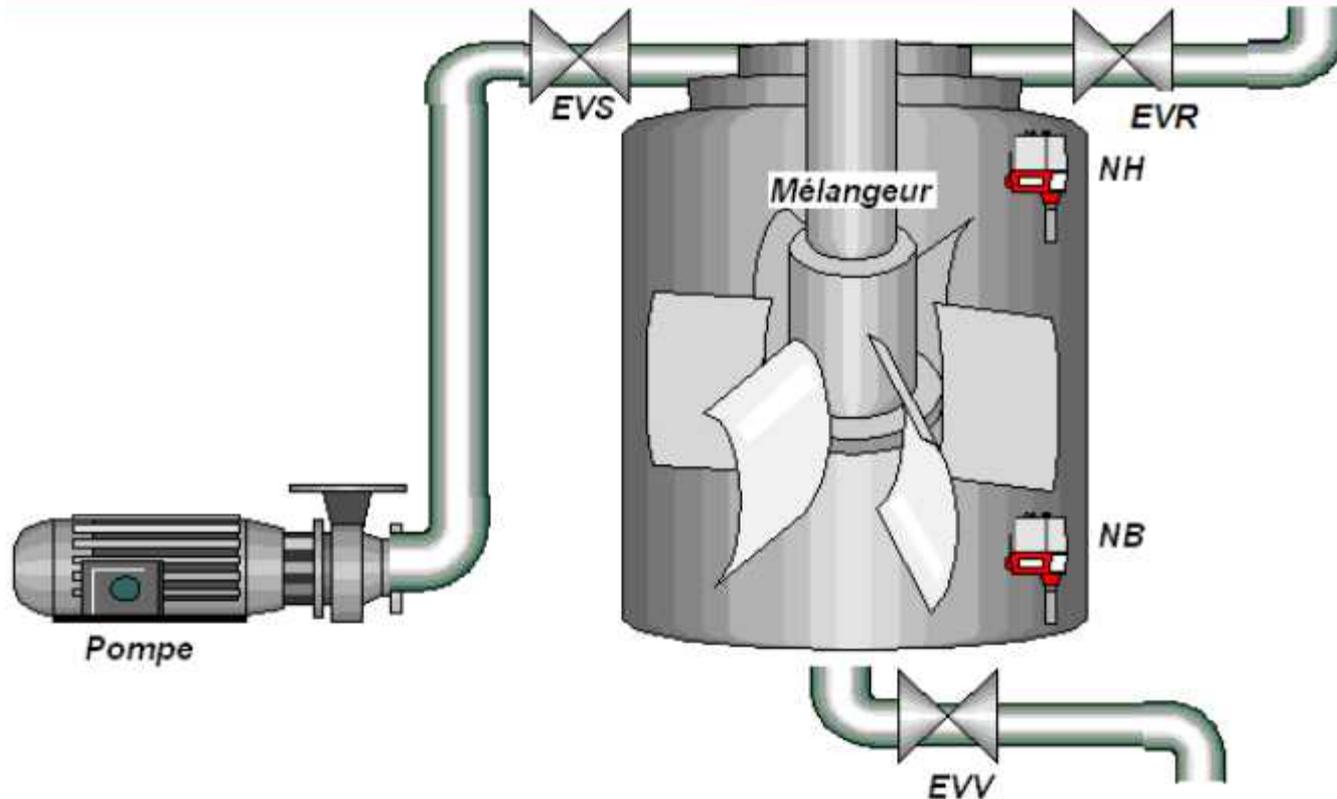
Ce procédé nécessite le mélange d'un réactif en poudre avec un solvant. Le solvant est puisé au moyen d'une pompe P1 vers la cuve de mélange. P1 est actionné via un moteur asynchrone piloté par un variateur (1) de vitesse.

Le mélange est effectué par une pâle, également mue par un ensemble "moteur asynchrone + variateur" (2).

Un API gère le pilotage du procédé (acquisition des capteurs : niveaux, températures, commande des vannes, commande des variateurs).

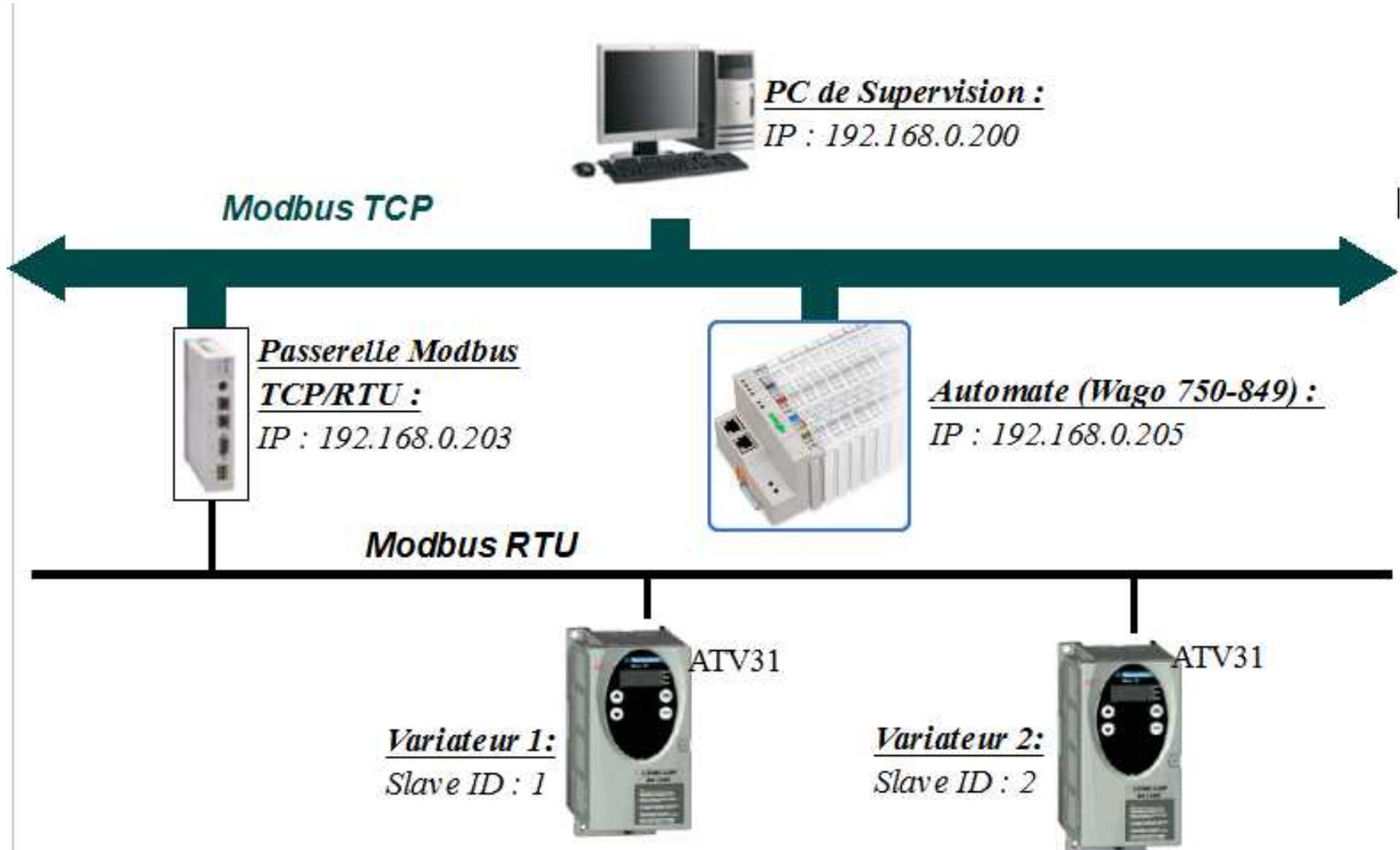
Un PC assure la supervision du système (visualisation du cycle de production, alarmes/défauts, choix des modes de marche ...)

## x Synoptique de la partie opérative du système :

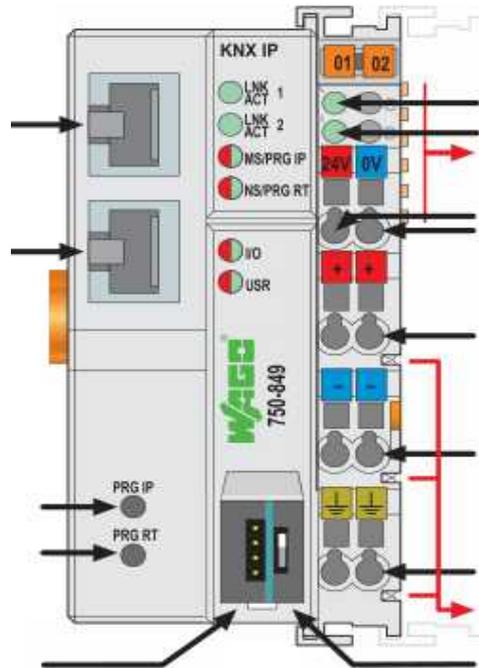


<b>EVS</b>	Electrovanne "Solvant"
<b>EVR</b>	Electrovanne "Réactif"
<b>EVV</b>	Electrovanne "Vidange"
<b>NH, NB</b>	Cpateurs "Niveau Haut" et "Niveau Bas"
<b>fcso, fcro, fcvo</b>	fins de course des electrovannes

## x Synoptique de la partie commande du système :



## x Équipements mis en jeu : API Wago 750-849

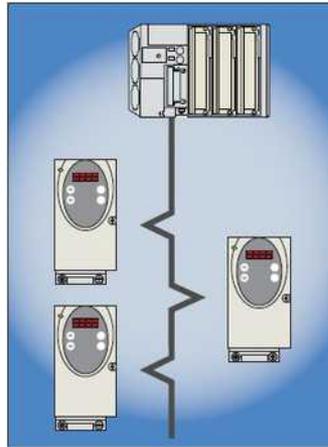


*Dans notre application, l'API est chargé de la commande du process. Toutes ses données d'E/S sont accessibles via Ethernet au superviseur en Modbus TCP.*

*Il transmet également ses ordres aux variateurs via le réseau, en Modbus TCP.*

## x Équipements mis en jeu : variateur communicant ATV31

### Variateur de Vitesse Altivar 31 :



*Plusieurs centaines de variables accessibles via Modbus :*

- En lecture : Courant dans les phases (mot), état thermique du moteur (mot), fins de course (bits)...
- En lecture/écriture : réglages PID (mots), consigne de vitesse (mot), M/A (bits), rampes d'accélération et de décélération (mots) etc...

*Dans notre application, deux ATV31 sont utilisés pour piloter les variateurs. Ils pourront, grâce à leur communication Modbus transmettre leur état (courants, défauts thermiques etc...) à la supervision, et recevoir les ordres de commande des API.*

## *x Équipements mis en jeu : passerelle TCP/RTU*



*Elle permet de convertir les couches physiques Ethernet / RS485, et d'encapsuler / Désencapsuler les trames entre les protocoles Modbus RTU et Modbus TCP.*

## ✓ Fonction 0x01 : Lecture de n bits de sorties.

Cette fonction permet de lire  
mémoire du serveur correspondants aux

dans le segments  
(« coils »).

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<b>Code Fonction</b>	1 Octet	0x01
<b>Adresse de départ</b>	2 Ocets	De 0x0000 à 0xFFFF
<b>Nombre de bits à lire :</b>	2 Octets	De 1 à 2000 (0x7D0)

La **trame de réponse**, si aucune erreur ne survient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x01
Nombre d'octets de la trame de réponse :	1 octets	N*
Etat des bits lus :	N octets	Etat des bits lus

\*

Si une **erreur** survient au cours de l'échange, la trame de réponse devient :

<b><u>Champ :</u></b>	<b><u>Taille :</u></b>	<b><u>Valeur :</u></b>
Code d'erreur :	1 octet	0x81
Code d'exception :	1 octet	Code de l'erreur

## ✓ Fonction 0x02 : Lecture de n bits d'entrées.

Cette fonction permet de lire 1 à 2000 bits consécutifs dans le segments mémoire du serveur correspondants aux entrées discrètes (« discrete inputs »).

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x02
Adresse du 1er bit à lire :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Nombre de bits à lire :	2 octets	1 à 2000 (0x7D0)

La **trame de réponse**, si aucune erreur ne survient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x02
Nombre d'octets de la trame de réponse :	1 octet	N
Etat des bits lus :	N x 1 octet	Valeurs lues

Si une **erreur** survient au cours de l'échange, la trame de réponse devient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code d'erreur :	1 octet	0x82
Code d'exception :	1 octet	Code de l'erreur

➤ Exemple :

Le superviseur émet une requête permettant de lire l'état des capteurs de niveau (entrées TOR 1 & 2 de l'API). La cuve est à moitié pleine.

**Requête :**

<u>Nom du champ :</u>	<u>Valeur :</u>

**Réponse :**

<u>Nom du champ :</u>	<u>Valeur :</u>

## ✓ Fonction 0x03 : Lecture de n registres.

Cette fonction permet de lire 1 à 125 mots (16 bits) consécutifs dans le segments mémoire du serveur correspondants aux registres accessibles en lecture/écriture (« Holding register »).

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x03
Adresse du 1° registre à lire :	2 octets	0 à 0xFFFF
Nombre de registres à lire (n) :	2 octets	1 à 125 (0x7D)

La **trame de réponse**, si aucune erreur ne survient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x03
Nombre d'octets du champ suivant :	1 octet	2 x n
Mots lus :	n x 2 octets	Valeurs lues

Si une **erreur** survient au cours de l'échange, la trame de réponse devient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code d'erreur :	1 octet	0x83
Code d'exception :	1 octet	Code de l'erreur

➤ Exemple :

*Le superviseur émet une requête permettant de lire l'état de la température dans la cuve (stockée en 1/100° de degrés dans le mot interne n°1000 de l'API). Celle-ci est de 42,3°C.*

**Requête :**

<u>Nom du champ :</u>	<u>Valeur :</u>

**Réponse :**

<u>Nom du champ :</u>	<u>Valeur :</u>

## ✓ Fonction 0x04 : Lecture de n registres d'entrée.

Cette fonction permet de lire 1 à 125 mots (16 bits) consécutifs dans le segments mémoire du serveur correspondants aux registres accessibles en lecture seule (« Input register »).

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x04
Adresse de départ :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Nombre de registres à lire (n) :	2 octets	1 à 125 (0x7D)

La **trame de réponse**, si aucune erreur ne survient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x04
Nombre d'octets de la trame de réponse :	1 octet	2 x n
Valeurs de registres lus :	nx2 octets	valeurs

## ✓ Fonction 0x05 : Ecriture d'un bit de sortie.

Cette fonction permet de forcer une sortie à '1' ou à '0' sur l'équipement distant. Le sous-champ « valeur » du champ « données » contient 2 octets : la valeur permet le forçage à '1', la valeur le forçage à '0'; toutes les autres valeurs sont interdites. La réponse à cette requête est un écho de la requête.

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x05
Adresse du bit à écrire :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Valeur à écrire ('0' ou '1') :	2 octets	<b>0x0000 ou 0xFF00</b>

*Si aucune erreur ne survient, la trame de réponse est identique à la trame de requête (écho)*

La **trame de réponse**, si une erreur survient :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code d'erreur :	1 octet	0x85
Code d'exception :	1 octet	01, 02, 03, ou 04

## ✓ Fonction 0x06 : Ecriture d'un registre de sortie.

Cette fonction permet l'écriture d'une variable sur un mot accessible en lecture/écriture de l'équipement distant. La réponse à cette requête est un écho de la requête.

La ***trame de requête*** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x06
Adresse du registre à écrire :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Valeur à écrire (big endian) :	2 octets	<b>0x0000 à 0xFFFF</b>

*Si aucune erreur ne survient, la trame de réponse est identique à la trame de requête (écho)*

La ***trame de réponse***, si une erreur survient :

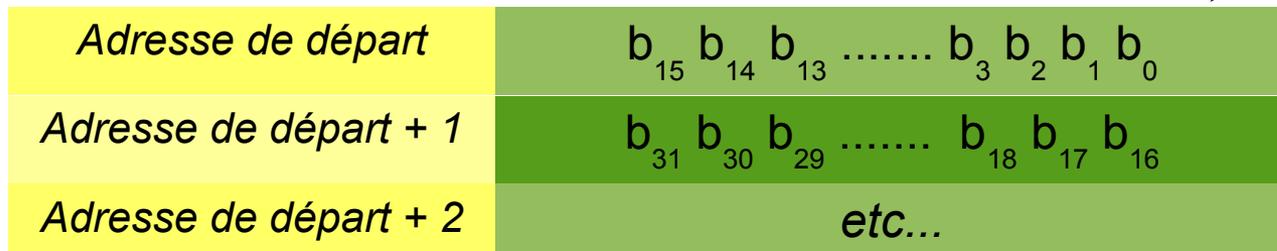
<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code d'erreur :	1 octet	0x86
Code d'exception :	1 octet	01, 02, 03, ou 04

## ✓ Fonction 0x0F : Ecriture de n bits de sortie.

Cette fonction permet d'écrire 1 à 1968 bits consécutifs d'un équipement distant. La réponse à cette requête renvoie le nombre de bits écrits ainsi que l'adresse de départ en écho.

La **trame de requête** contient les champs suivants :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x0F
Adresse de départ :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Nombre de bits à écrire :	2 octets	<b>0x0001 à 0x07B0</b>
Nombre d'octets du champ suivant	1 octet	0 à 255
Valeurs à écrire	N octets	.....



## ✓ Fonction 0x10 : Ecriture de n registres.

Cette fonction permet d'écrire 1 à 123 registres consécutifs d'un équipement distant. La réponse à cette requête renvoie le nombre de registres écrits ainsi que l'adresse de départ.

La **trame de requête** contient les champs suivants :

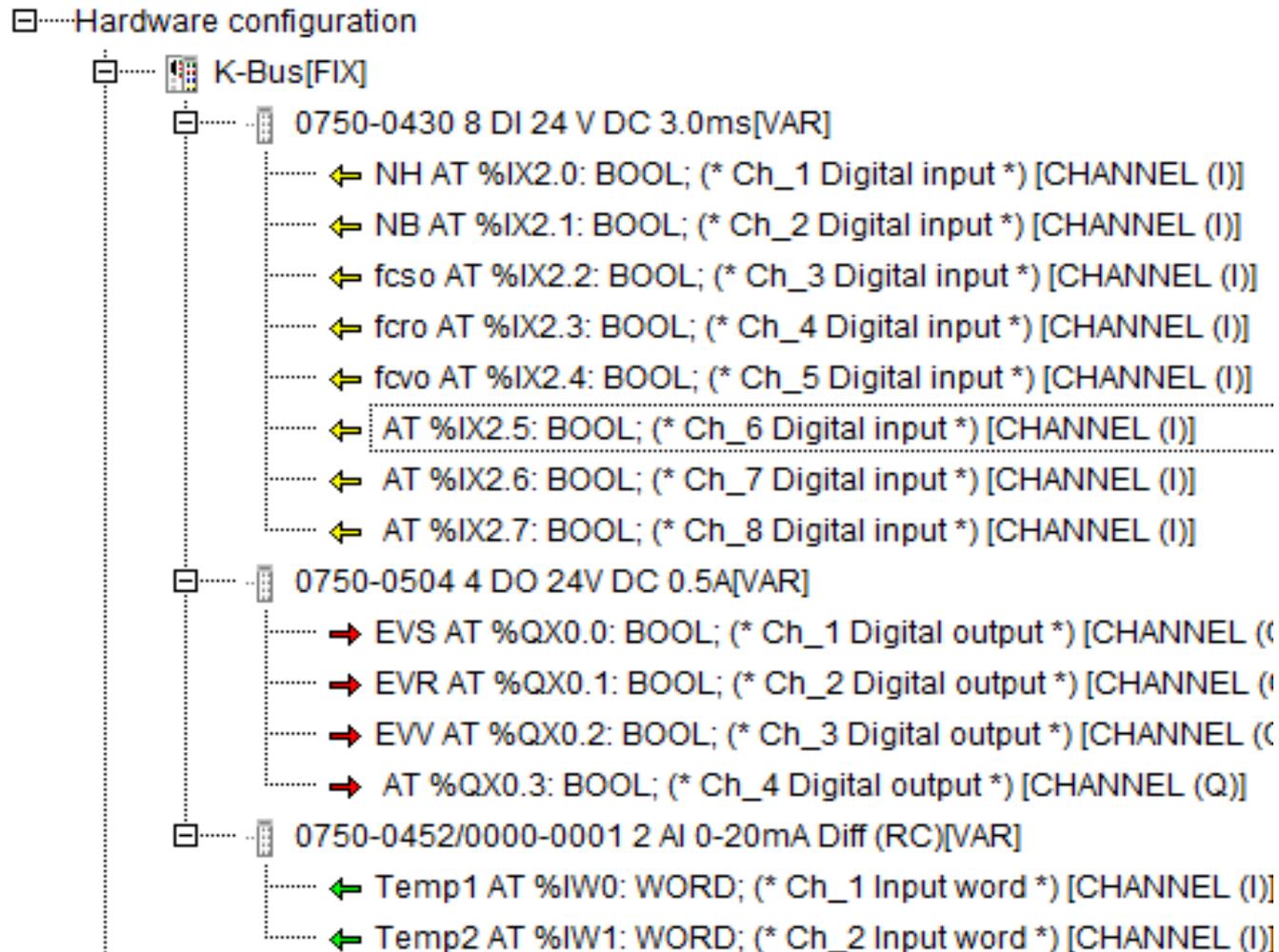
<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x10
Adresse du 1° mot à écrire :	2 octets	0x0000 à 0xFFFF
Nombre de mots à écrire (n) :	2 octets	0 à 0x7B
Nombre d'octets du champ suivant	1 octets	0 à 255
Valeurs à écrire (big endian) :	n octets	<b>0x0000 à 0xFFFF</b>

La **trame de réponse (sans erreur)** :

<u>Champ :</u>	<u>Taille :</u>	<u>Valeur :</u>
Code Fonction :	1 octet	0x10
Adresse du 1° mot écrit :	2 octet	0 à 0xFFFF
Nombre de mots écrits	2 octets	n

## ✓ Exercice.

Voici la déclaration des E/S du système présenté précédemment :



Donnez les trames Modbus (PDU) permettant à un équipement distant :

- La lecture de toutes les entrées TOR utilisées :
- D'ouvrir la vanne de vidange
- De connaître l'état des températures



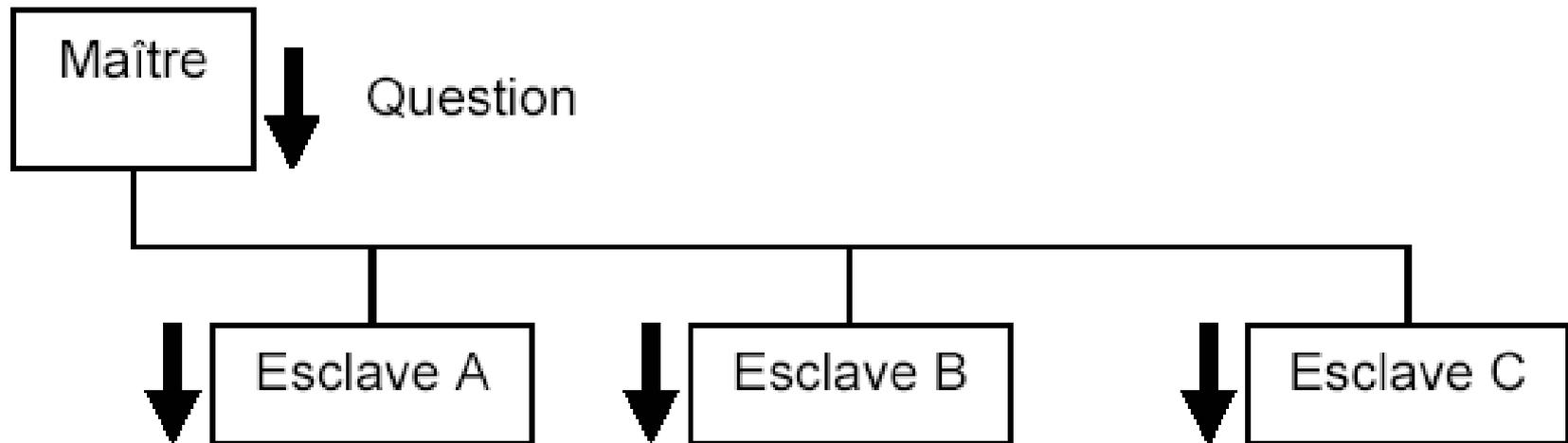
## 3 - Modbus Série :

Les premières implantations du protocole Modbus sont apparues sur des lignes séries.

Layer	ISO/OSI Model	
7	Application	MODBUS Application Protocol
6	Presentation	Empty
5	Session	Empty
4	Transport	Empty
3	Network	Empty
2	Data Link	MODBUS Serial Line Protocol
1	Physical	EIA/TIA-485 (or EIA/TIA-232)

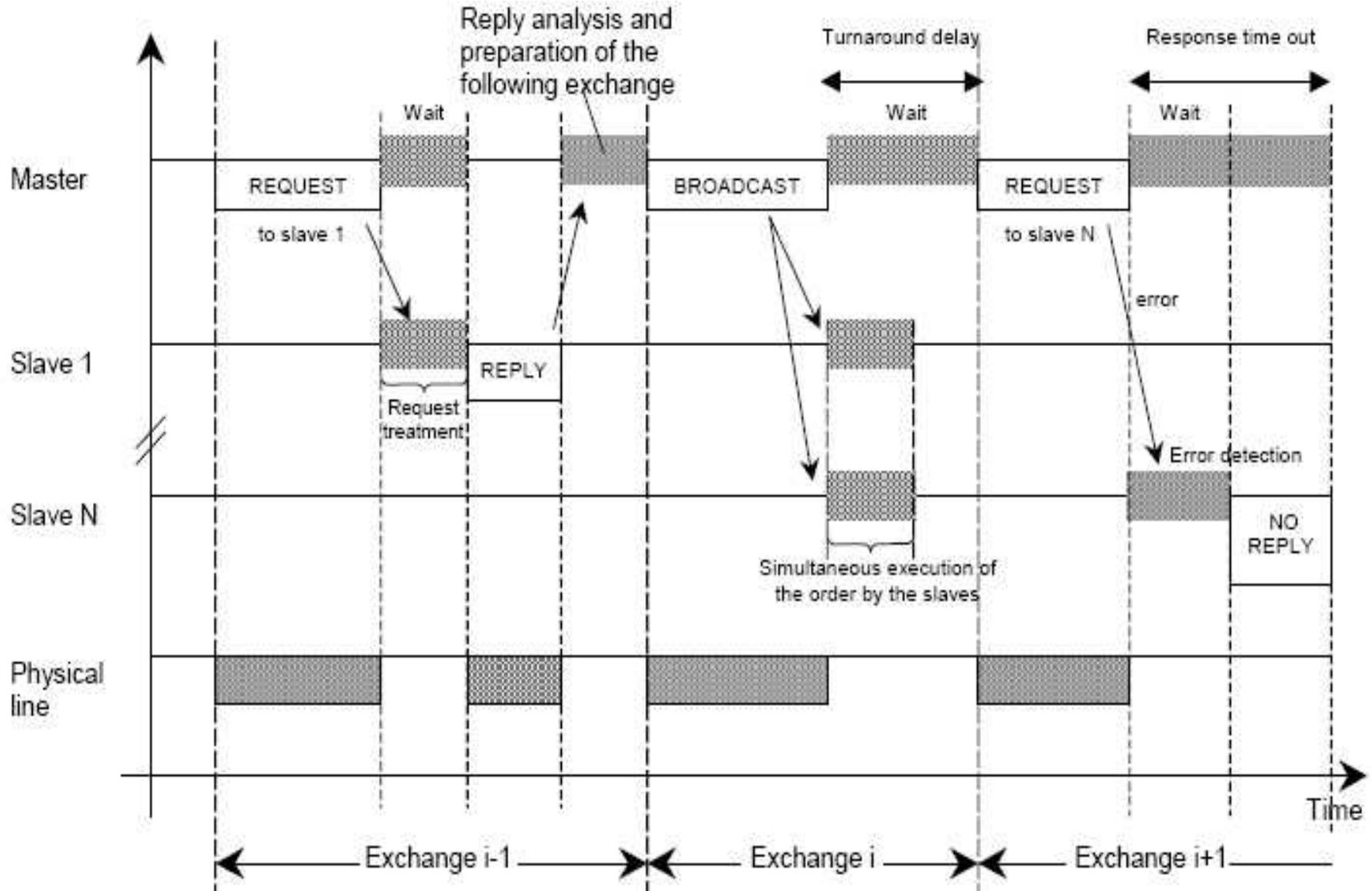
Les services offerts par ces protocoles sont ceux définies par la couche application commune aux protocoles Modbus, et quelques services supplémentaires viennent se greffer.

Tout d'abord, un mode appelé « *Broadcast* » (« Broadcast ») permet au Maître de s'adresser à l'ensemble des Esclaves présents sur le bus en envoyant une requête à l'adresse *Broadcast*.



D'autre part, un certain nombre de protocoles ne sont implantés que sur Modbus série.

## Timing des communications Modbus-Série :



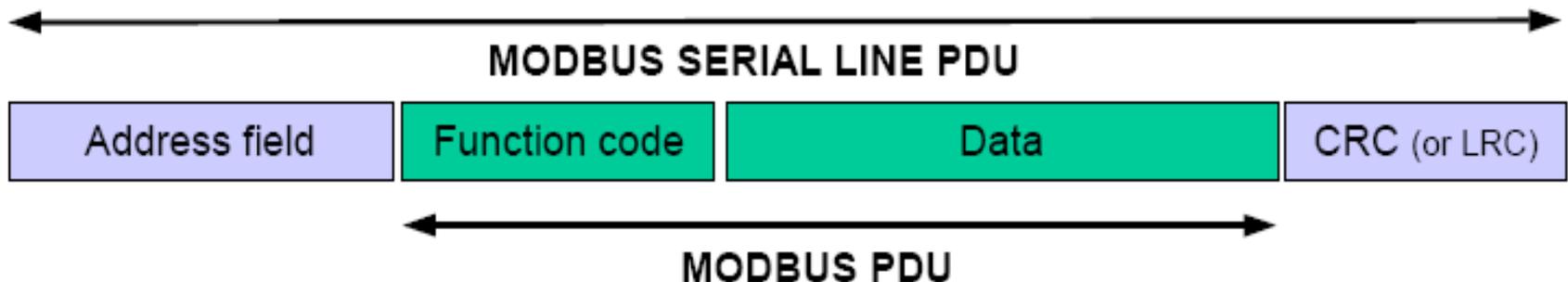
En plus des champs définis par la couche applicative de Modbus (code fonction et données), Les trames Modbus série incluent :

✓\_

**(1 octet) :**

- Adr = 0 pour la diffusion,
- $1 < \text{Adr} < 255$  pour un échange entre maître et esclave)

✓\_

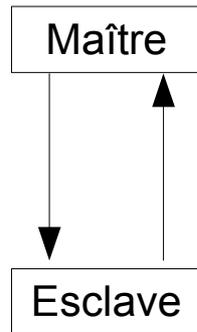
**de la validité de l'échange : (1 ou 2 octets)**

## ✓ Couche Physique :

La couche physique de Modbus série obéit à l'une des 2 normes RS232 ou RS485 :

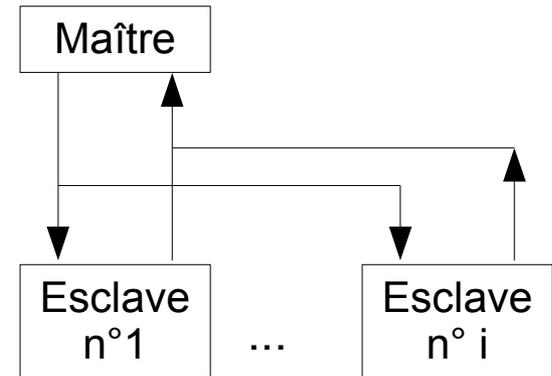
### RS232 :

*Echanges entre 1 Maître & 1 esclave :*



### RS485 :

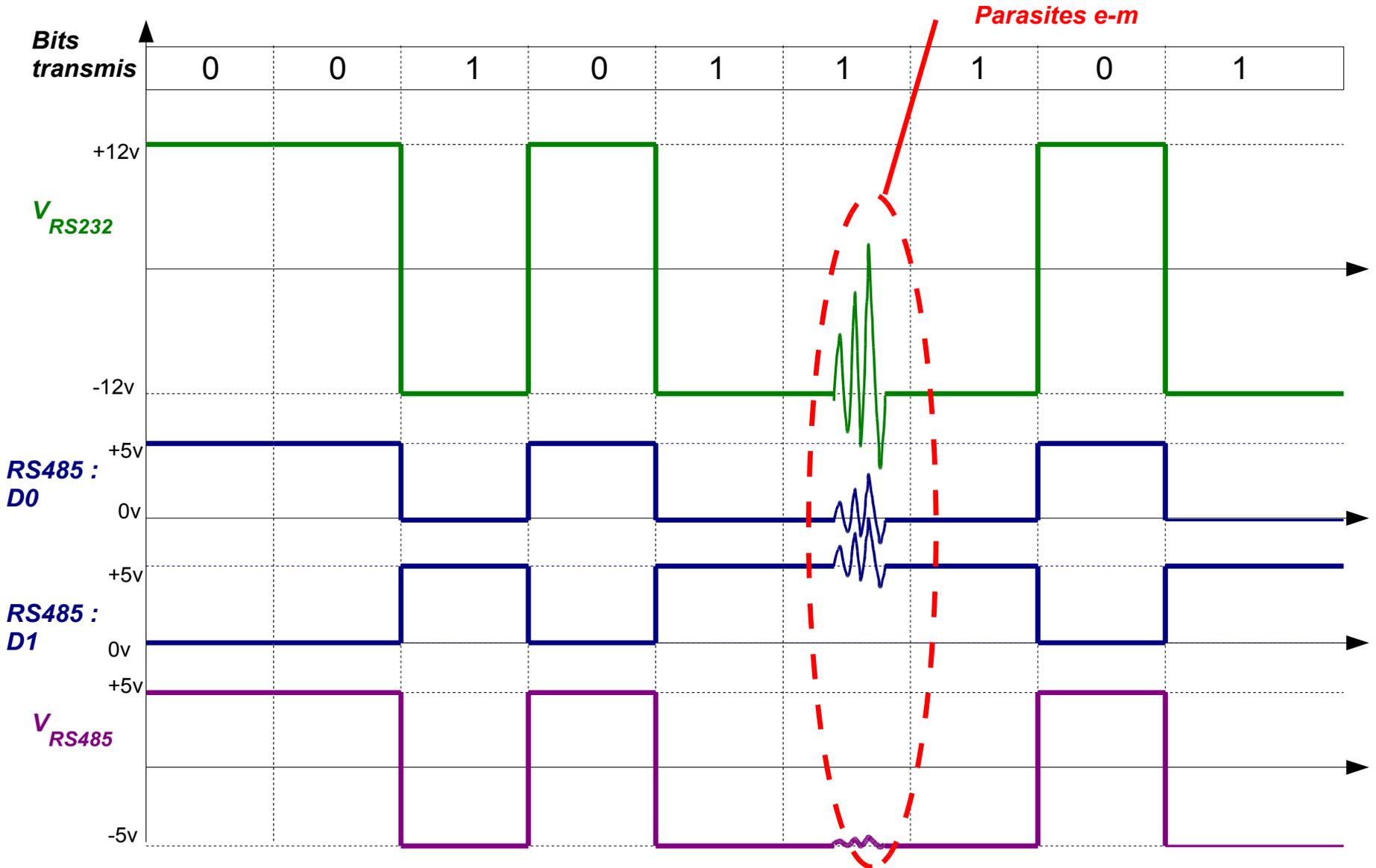
*Echanges entre 1 Maître & plurs esclaves :*



### x Rappels :

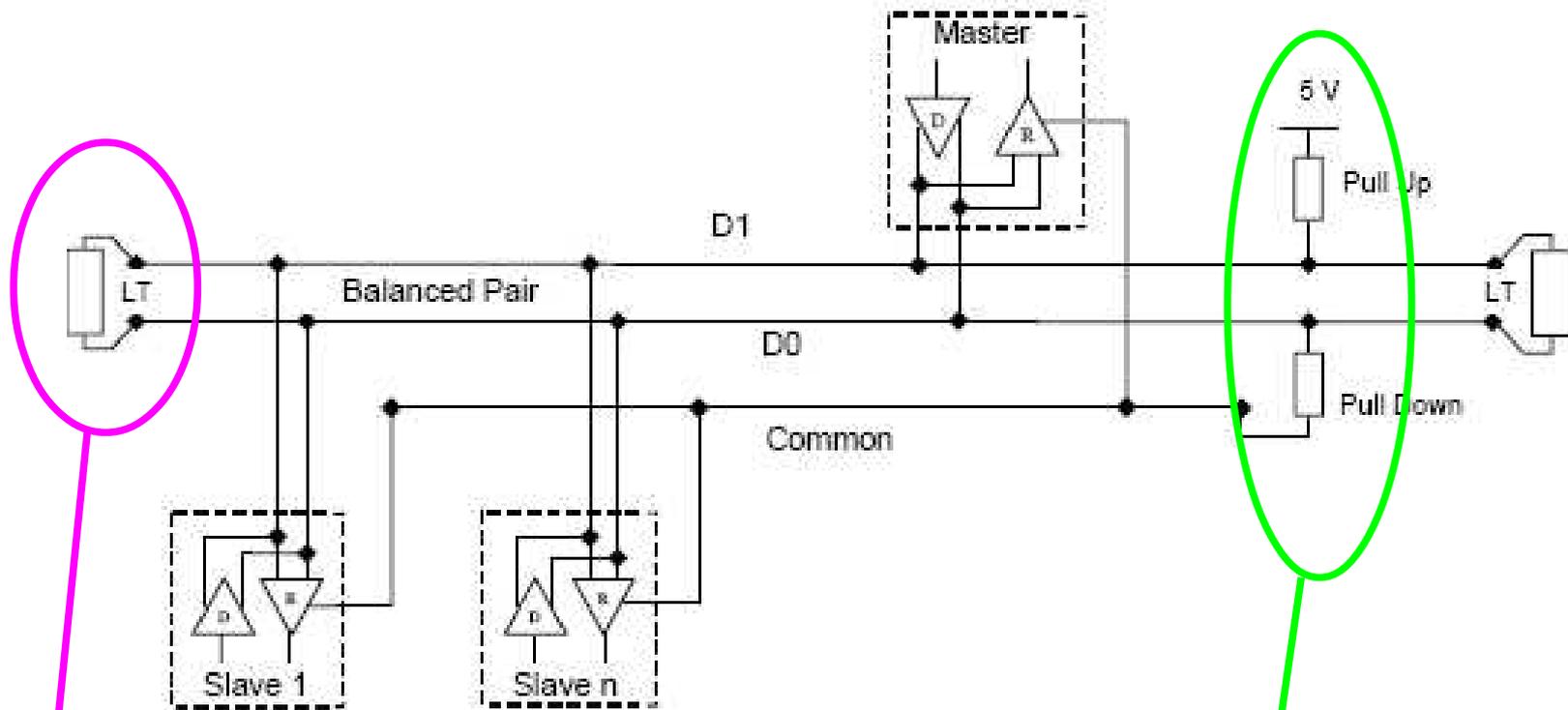
Transmission NRZ, niveaux de tension +/-12V référencés par rapport à la masse.

Transmission différentielle sur paire torsadée, niveaux de tension 0/5v.



## ✓ RS485 2 fils.

Il s'agit du mode le plus répandu, tout équipement Modbus série doit permettre ce type de liaison.

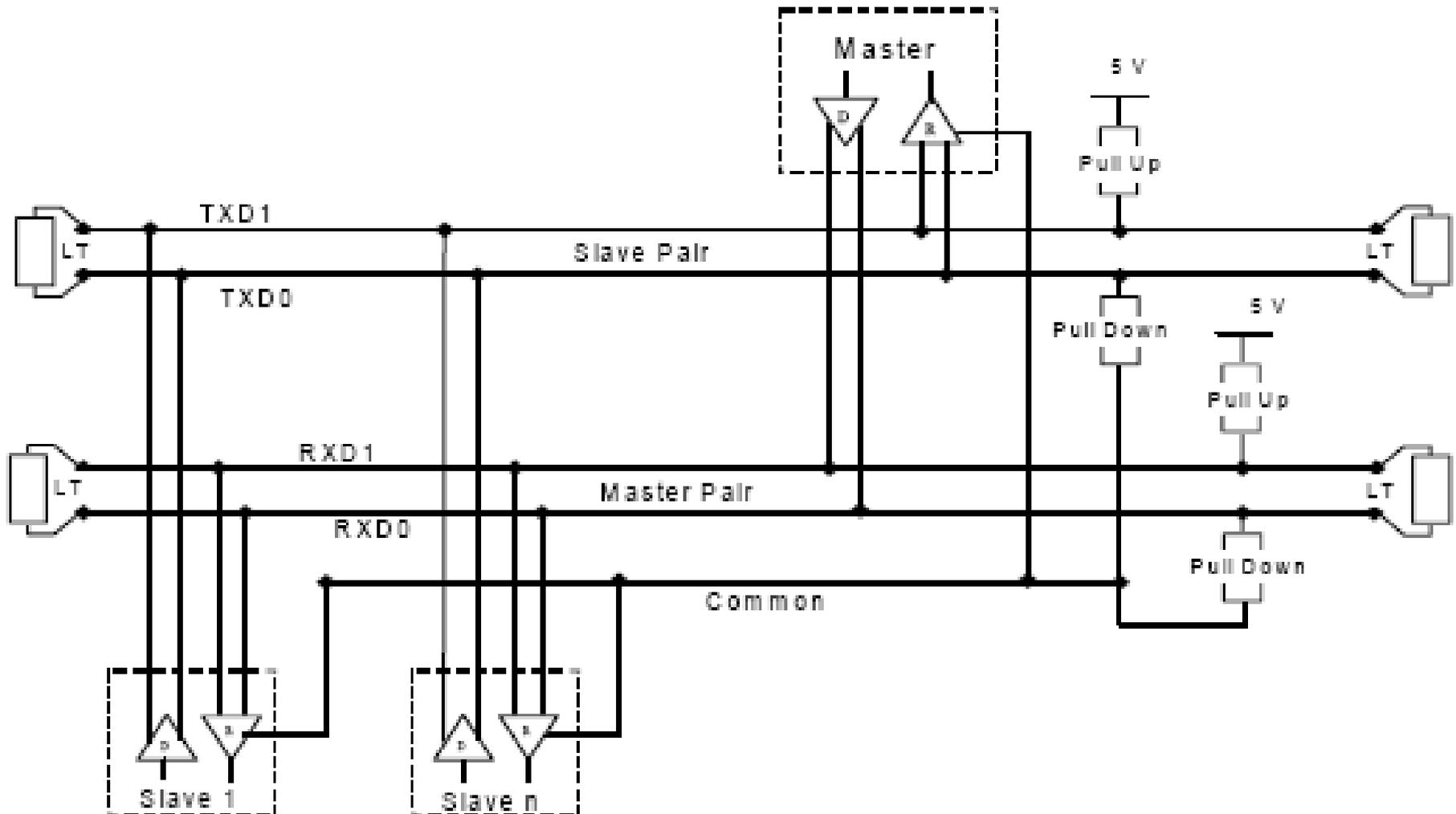


*Terminaisons de bus*

*Résistances de polarisation*

<b>Désignation Modbus</b>	<b>Nom norme RS485</b>	<b>Direction</b>	<b>Description</b>
D0	A/A'	E/S	D0=V+ pour bit = '0' D0=V- pour bit = '1'
D1	B/B'	E/S	D1=V- pour bit = '0' D1=V+ pour bit = '1'
Common	C/C'	x	Masse commune (optionnelle)

## ✓ RS485 4 fils. (optionnel)



<b>Désignation Modbus</b>	<b>Nom norme RS485</b>	<b>Direction</b>	<b>Description</b>
TXD0	A	S	Emission : TXD0=V+ pour bit = '0' TXD0=V- pour bit = '1'
TXD1	B	S	Emission : TXD1=V- pour bit = '0' TXD1=V+ pour bit = '1'
RXD0	A'	E	Réception : RXD0=V+ pour bit = '0' RXD0=V- pour bit = '1'
RXD1	B'	E	Réception : RXD1=V- pour bit = '0' RXD1=V+ pour bit = '1'
Common	C/C'	x	Masse commune (optionnelle)

✓ **RS232.**

Ce mode est réservé aux liaisons point à point pour des distances <20m.

Signal	For DCE	<u>Required</u> on DCE (1)	<u>Required</u> on DTE (1)	Description
Common	--	X	X	Signal Common
CTS	In			Clear to Send
DCD	--			Data Carrier Detected ( from DCE to DTE )
DSR	In			Data Set Ready
DTR	Out			Data Terminal Ready
RTS	Out			Request to Send
RXD	In	X	X	Received Data
TXD	Out	X	X	Transmitted Data

✓ **Débit binaire :**

Pour l'ensemble des modes de transmissions précédemment décrits, le débit binaire par défaut est de .

## ✓ Connecteurs :

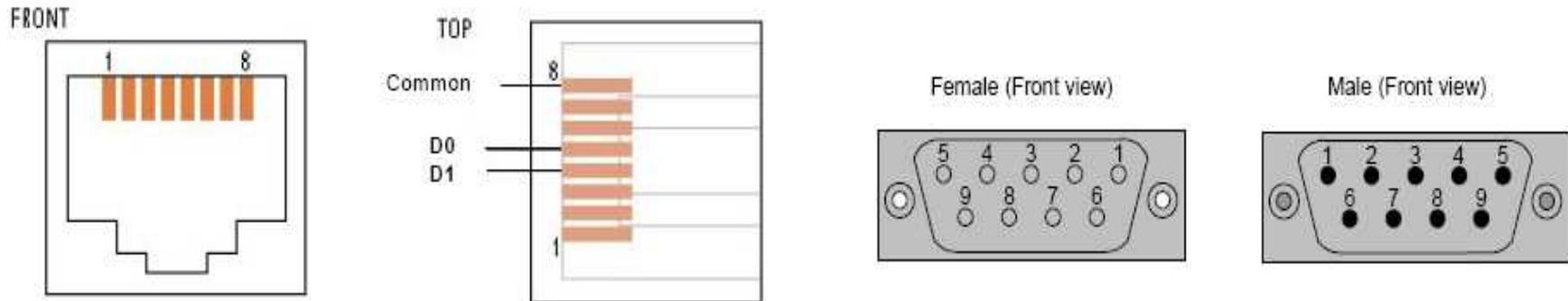
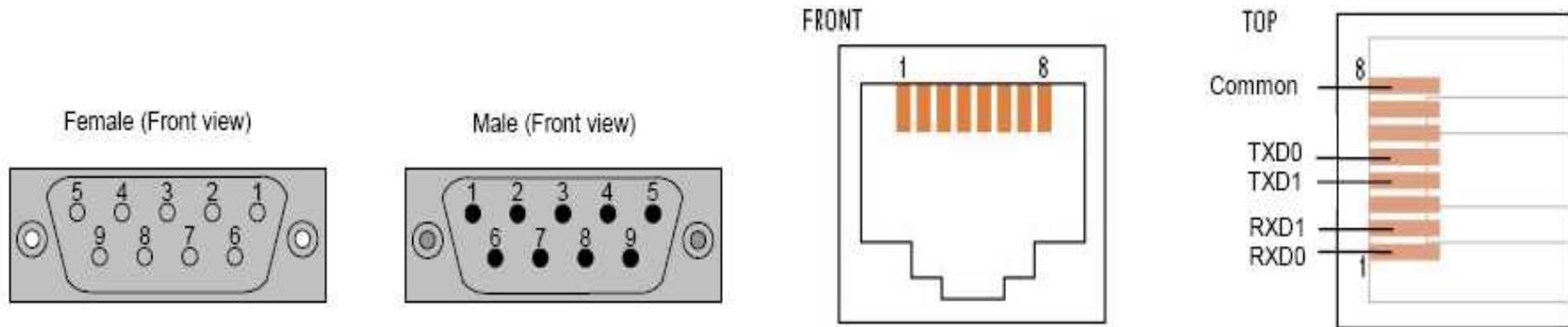


Figure 24: 2W- MODBUS on RJ45 connector ( required pin-out )

Pin on RJ45	Pin on D9-shell	Level of requirement	IDv Circuit	ITr Circuit	EIA/TIA-485 name	Description for IDv
3	3	optional	PMC	--	--	Port Mode Control
4	5	<b>required</b>	D1	D1	B/B'	<b>Transceiver terminal 1, V1 Voltage</b> ( V1 > V0 for binary 1 [OFF] state )
5	9	<b>required</b>	D0	D0	A/A'	<b>Transceiver terminal 0, V0 Voltage</b> ( V0 > V1 for binary 0 [ON] state )
7	2	recommended	VP	--	--	Positive 5...24 V D.C. Power Supply
8	1	<b>required</b>	Common	Common	C/C'	<b>Signal and Power Supply Common</b>



Pin on RJ45	Pin on D9-shell	Level of requirement	IDv Signal	ITr Signal	EIA/TIA-485 name	Description for IDv
1	8	required	RXD0	RXD0	A'	<b>Receiver terminal 0, Va' Voltage</b> ( Va' > Vb' for binary 0 [ON] state )
2	4	required	RXD1	RXD1	B'	<b>Receiver terminal 1, Vb' Voltage</b> ( Vb' > Va' for binary 1 [OFF] state )
3	3	optional	PMC	--	--	Port Mode Control
4	5	required	TXD1	TXD1	B	<b>Generator terminal 1, Vb Voltage</b> ( Vb > Va for binary 1 [OFF] state )
5	9	required	TXD0	TXD0	A	<b>Generator terminal 0, Va Voltage</b> ( Va > Vb for binary 0 [ON] state )
7	2	recommended	VP	--	--	Positive 5...24 V DC Power Supply
8	1	required	Common	Common	C/C'	<b>Signal and Power Supply Common</b>

DCE <u>Underlined</u> pins can be output			Circuit			DTE <u>Underlined</u> pins can be output		
Pin on RJ45	Pin on D9-shell	Level of requirement	Name	Description	RS232 Source	Level of requirement	Pin on RJ45	Pin on D9-shell
<u>1</u>	<u>2</u>	required	TXD	Transmitted Data	DTE	required	<u>2</u>	<u>3</u>
2	3	required	RXD	Received Data	DCE	required	1	2
3	7	optional	CTS	Clear to Send	DCE	optional	6	8
<u>6</u>	<u>8</u>	optional	RTS	Request to Send	DTE	optional	<u>3</u>	<u>7</u>
8	5	required	Common	Signal Common	--	required	8	5

## ✓ Couche Liaison de données :

2 variantes du protocole Modbus série co-existent, qui se différencient au niveau de la couche liaison de données :

et

L'implantation Modbus RTU est obligatoire sur un composant Modbus série; celle de Modbus ASCII étant facultative.

Modbus RTU présente une meilleure efficacité en terme de débit binaire.

Nous limiterons donc notre étude à Modbus RTU, version plus répandue.

## ✓ Format d'une trame Modbus RTU :

Les octets transportés par les trames Modbus RTU comportent par défaut 11 bits :



La mise en trame des différents champs est la suivante :

Slave Address	Function Code	Data	CRC
1 byte	1 byte	0 up to 252 byte(s)	2 bytes CRC Low   CRC Hi

Les trames sont séparées par des intervalles de « silence » de durée au moins égale à  $\geq 3.5$  caractères hexadécimaux (1 caractère hexa = 4 bits) :

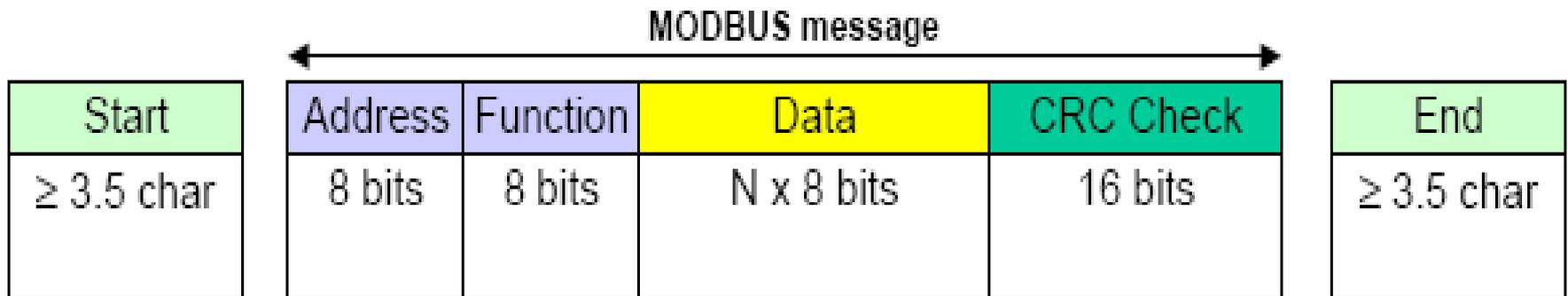
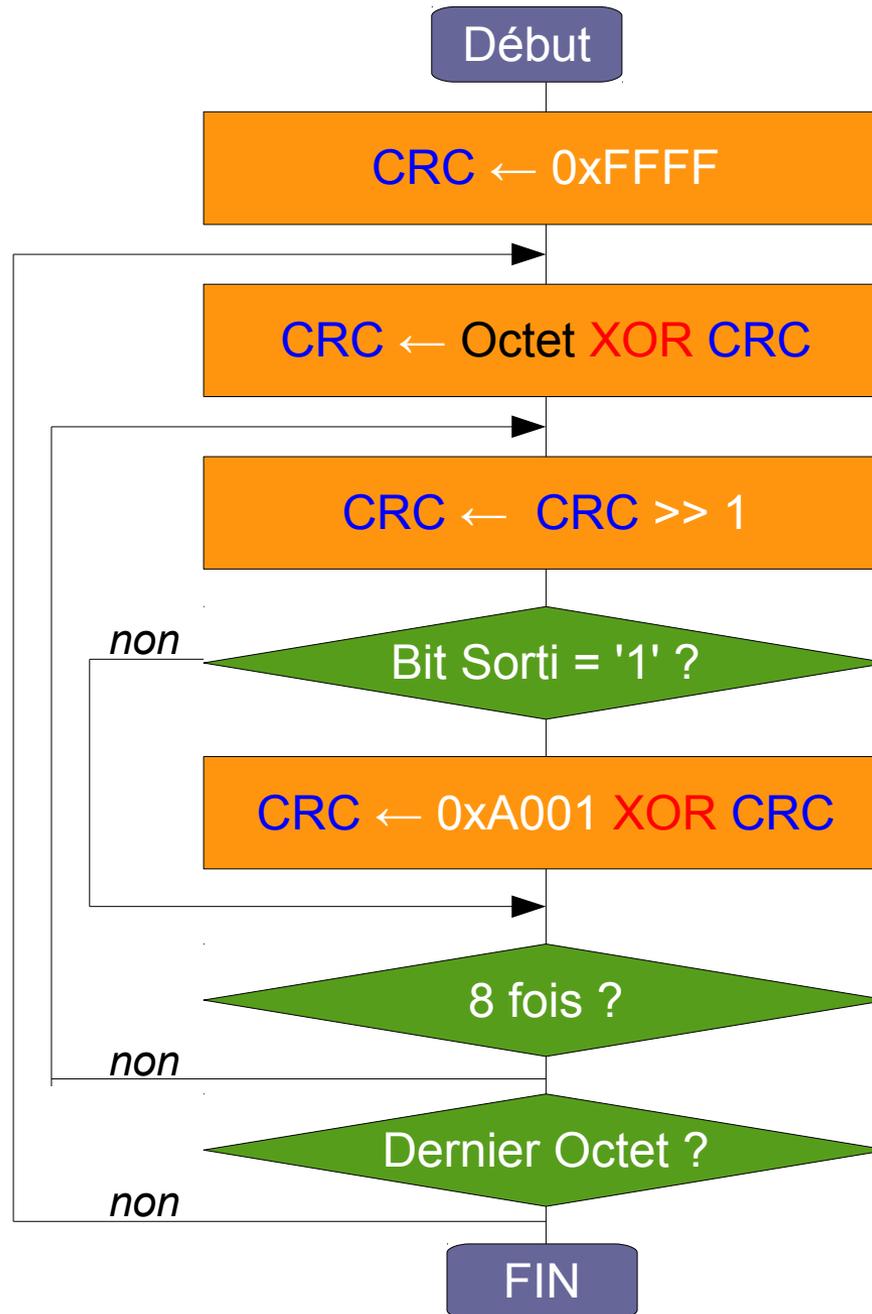


Figure 13: RTU Message Frame

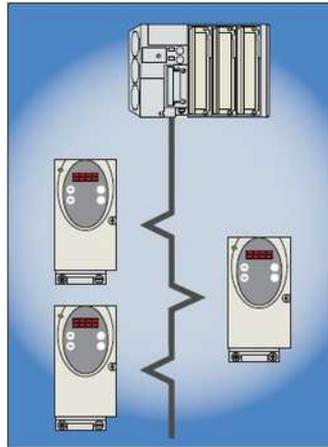


## ✓ Algorithme de Calcul du CRC :



## ✓ Exemples d'équipements Mosbus RTU :

### Variateur de Vitesse Altivar 31 :



*Plusieurs centaines de variables accessibles via Modbus :*

- En lecture : Courant dans les phases (mot), état thermique du moteur (mot), fins de course (bits)...
- En lecture/écriture : réglages PID (mots), consigne de vitesse (mot), M/A (bits), rampes d'accélération et de décélération (mots) etc...

## API Schneider M340 :



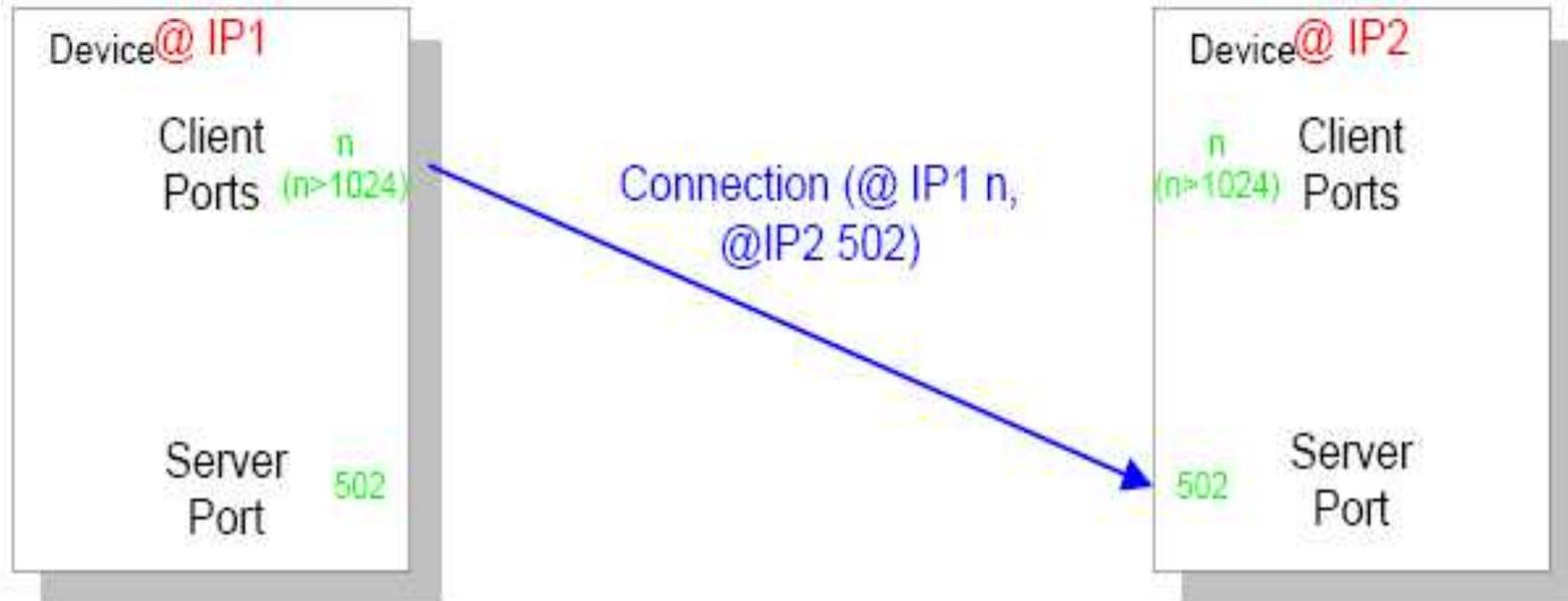
- Communication Modbus RTU (RS485) intégrée à la CPU.
- Paramétrage de la communication via le logiciel de programmation Unity.
- Programmation des requêtes Modbus via une bibliothèque logicielle disponible sous Unity.

## 4 – Modbus TCP.

- Port Modbus TCP :

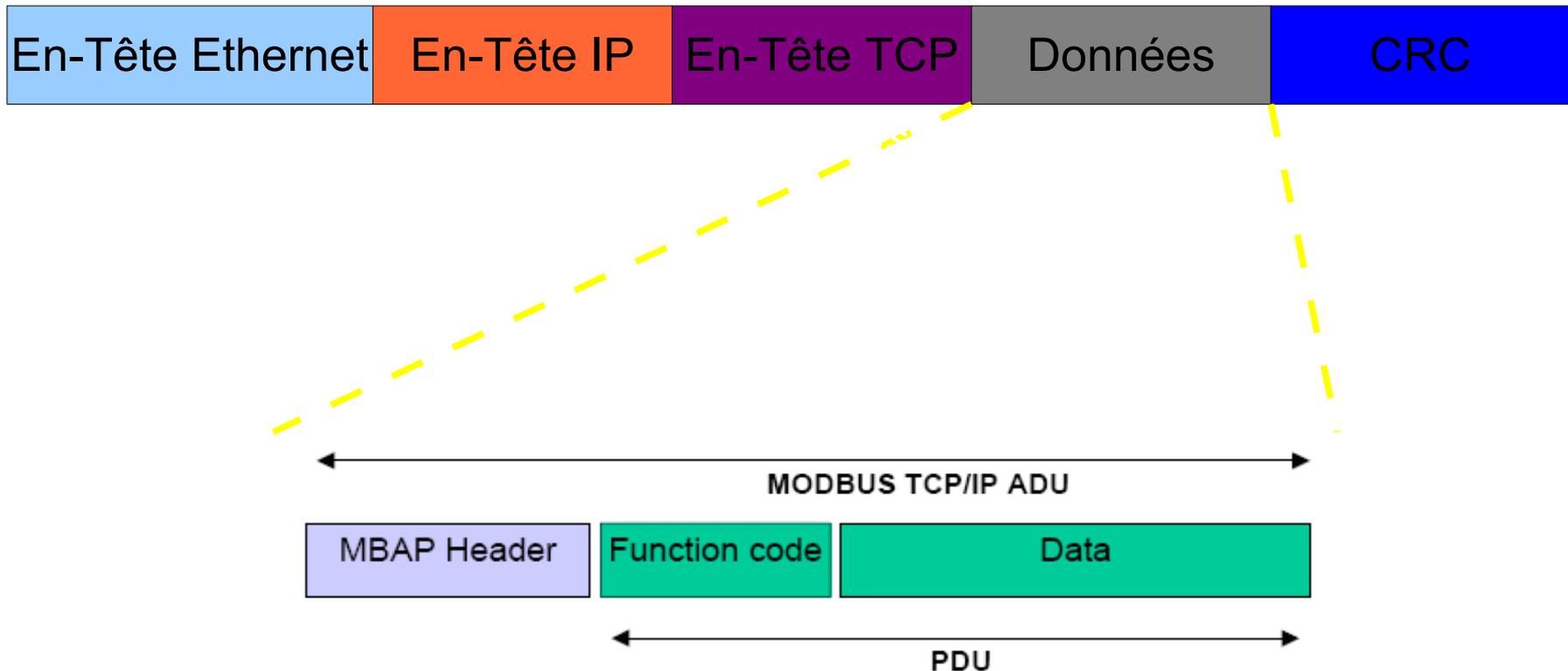
Le port 502 est réservé aux communications Modbus. L'équipement serveur « écoute » donc sur ce port pour recevoir les requêtes émises par le client.

Celles-ci sont émises par le client sur un port  $>1024$  :

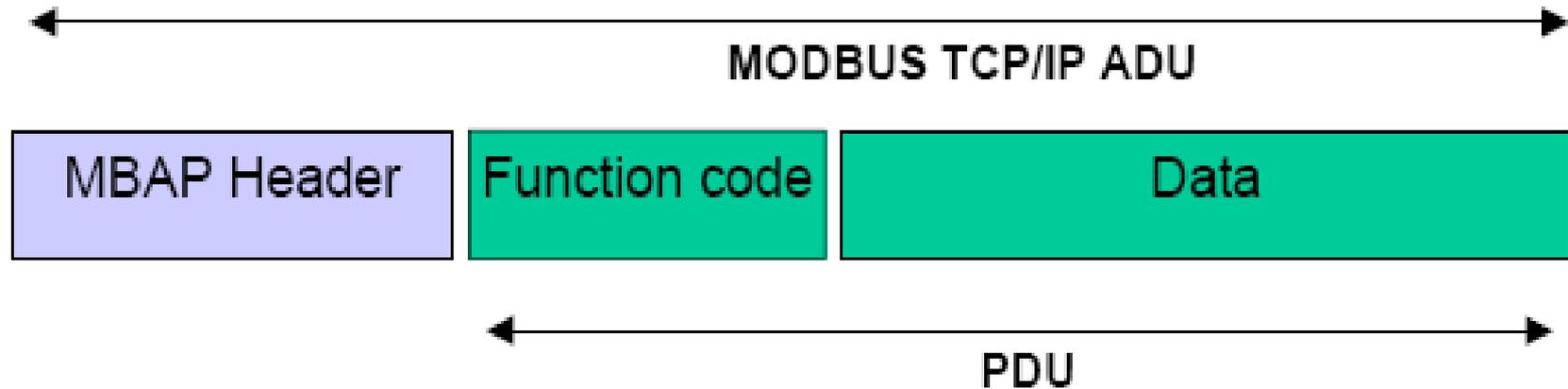


## • Encapsulation des trames :

Le protocole Modbus TCP permet d'encapsuler des trames Modbus dans des PDU dans des paquets IP, et ainsi offrir les services de ce type de réseau :



La trame Modbus TCP est constituée d'une trame Modbus-TCP précédée d'une baptisée « » :

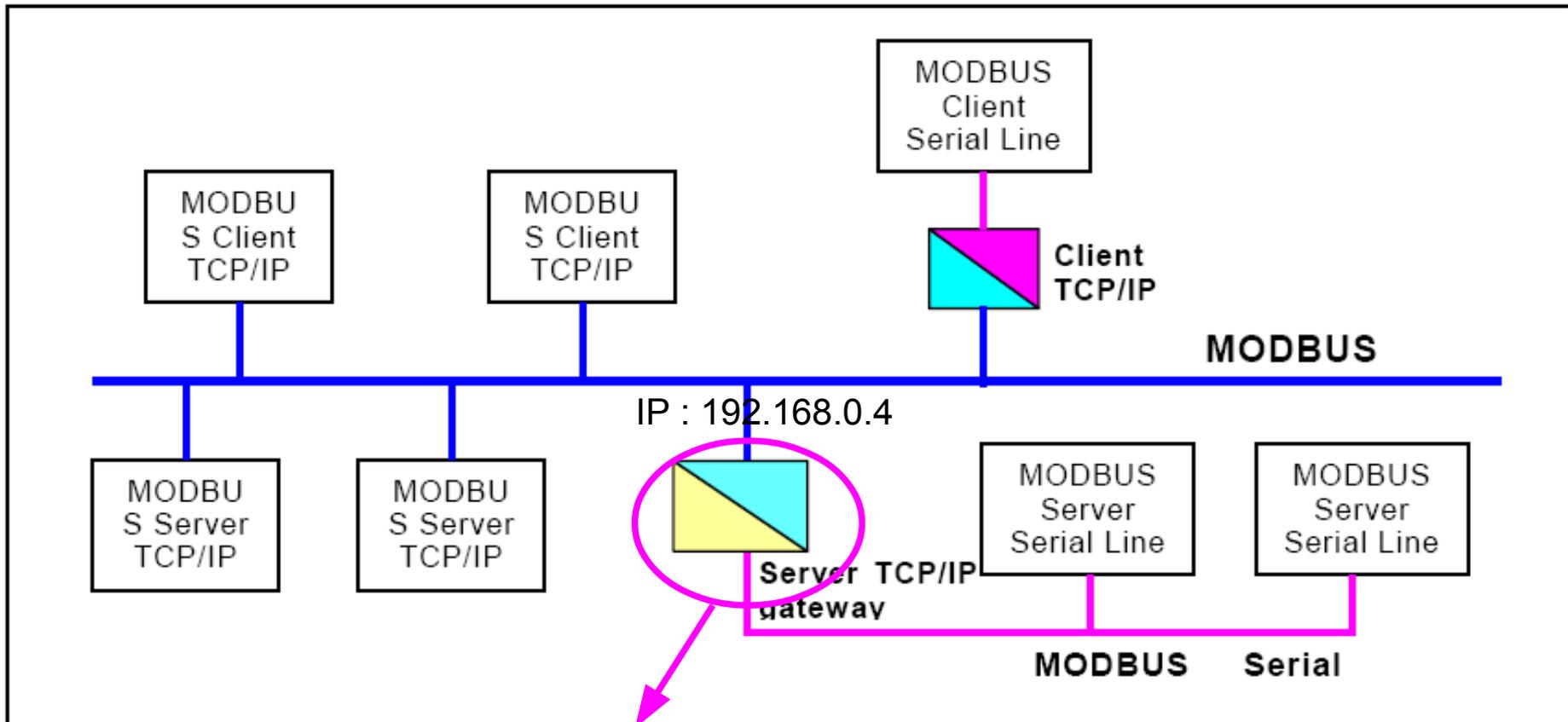


L'absence de champ de contrôle propre à la trame Modbus-TCP s'explique par le fait que celui-ci est déjà réalisé par la couche 2 d'Ethernet ( ).

L' en-tête **MBAP Header** comporte 4 champs :

- ✓ (2 octets) : Ce champ est utilisé pour identifier les transaction circulant sur le réseau, afin que le client puisse entre une qu'il a émise et une qu'il reçoit.
  
- ✓ (2 octets) : Ce champ permet d'utiliser plusieurs variantes de protocoles et de les distinguer; pour Modbus, ce champ est à .
  
- ✓ (2 octets) : Ce champ indique la Modbus à (partir du champ suivant).

✓ (1 octet) : Ce champ est utilisé lorsque la trame est adressée à une , afin d'identifier l'adresse Modbus de l'esclave sur cette ligne :



Le contrôle sur chacun de ces champs pour un client et un serveur est récapitulé dans le tableau suivant :

	<i>Client</i>	<i>Serveur</i>
Transact. ID	<i>Initialise la valeur</i>	<i>Retourne au client la valeur qu'il a initialisée</i>
Protocole ID	<i>Initialise la valeur</i>	<i>Retourne au client la valeur qu'il a initialisée</i>
Length	<i>Initialise la valeur</i>	<i>Initialise la valeur</i>
Unit. ID	<i>Initialise la valeur</i>	<i>Retourne au client la valeur qu'il a initialisée</i>

➤ Exemple :

*Ecrire la trame MB-ADU complète émise par l'API permettant de mettre en route la pompe (48° bit de sortie du variateur correspondant).*

## ✓ Modbus-TCP & Les contrôleurs Wago 750-xxx :

Le contrôleur 750-849 est communique naturellement en Modbus-TCP à travers ses ports Ethernet :

Pour cela, une *adresse IP* est automatiquement créée par le contrôleur en fonction des cartes présentes sur le rack.

- Les entrées pourront ainsi être accédées par les *adresses de bits* (lecture de bits d'entrée pour les E TOR, lecture de mots d'entrée pour les E Analogiques)

- Les sorties sont quant à elles accessibles en *adresses de bits* (bits de sortie/bobines ou registres)

Accès Modbus des données de type "mot" en Modbus sur les contrôleurs Wago 750 :

Lecture Mots : FC 03 / 04		
DEC	HEX	CEI 61131-3
0	0x0000	%IW0
255	0x00FF	%IW255
256	0x0100	%QW256
511	0x01FF	%QW511
512	0x0200	%QW0
767	0x02FF	%QW255
768	0x0300	%IW256
1023	0x03FF	%IW511
12288	0x3000	%MW0
24575	0x5FFF	%MW12287
24576	0x6000	%IW512
25340	0X62FC	%IW1275
28672	0x7000	%QW512
29346	0X72FC	%QW1275

Ecriture Mots : FC 06 / 16		
DEC	HEX	CEI 61131-3
0	0x0000	%QW0
255	0x00FF	%QW255
256	0x0100	%IW256
511	0x01FF	%IW511
512	0x0200	%QW0
767	0x02FF	%QW255
768	0x0300	%IW256
1023	0x03FF	%IW511
12288	0x3000	%MW0
24575	0x5FFF	%MW12287
24576	0x6000	%QW512
25340	0X62FC	%QW1275
28672	0x7000	%QW512
29346	0X72FC	%QW1275

L'adressage CEI est celui utilisé dans les programmes des API. Les adresses de mot ont la forme suivante :

% I W 01 →  
 % Q W 20 →  
 % M W 31 →

Accès Modbus des données de type "bit" en Modbus sur les contrôleurs Wago 750 :

Lecture Bits : FC 01 / 02		
DEC	HEX	CEI 61131-3
0	0x0000	%IX0.0
255	0x00FF	%IX15.15
256	0x0100	%IX16.0
511	0x01FF	%IX31.15
512	0x0200	%QX0.0
767	0x02FF	%QX15.15
768	0x0300	%QX16.0
1023	0x03FF	%QX31.15
4096	0x1000	%QX256.0
8191	0x1FFF	%QX511.15
8192	0x2000	%IX256.0
12287	0x2FFF	%IX511.15

Ecriture Bits : FC 05 / 15		
DEC	HEX	CEI 61131-3
0	0x0000	%QX0.0
255	0x00FF	%QX15.15
256	0x0100	%QX16.0
511	0x01FF	%QX31.15
512	0x0200	%QX0.0
767	0x02FF	%QX15.15
768	0x0300	%QX16.0
1023	0x03FF	%QX31.15
4096	0x1000	%IX256.0
8191	0x1FFF	%IX511.15
8192	0x2000	%IX256.0
12287	0x2FFF	%IX511.15

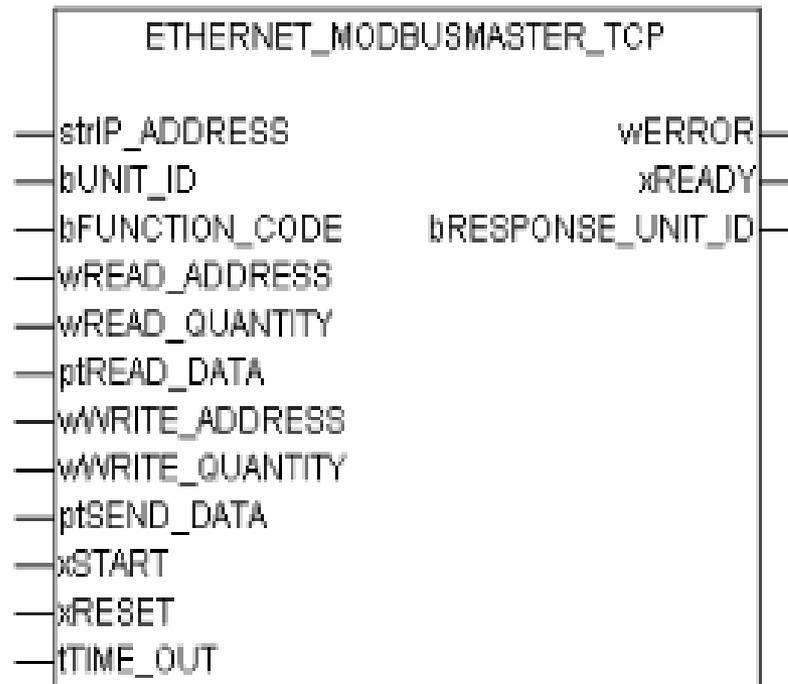
Les adresses CEI des variables de type bit ont la forme suivante :

% I X 10.2 →  
 % Q X 0.3 →  
 % M X 0.1 →

**Rq :**

- les bits internes ne sont pas accessibles en Modbus TCP sur ces contrôleurs
- Le n° d'adresse CEI pour les bits est composé d'un n° de mot et d'un n° de bit à l'intérieur de ce mot (poids fort = 15, poids faible=0)

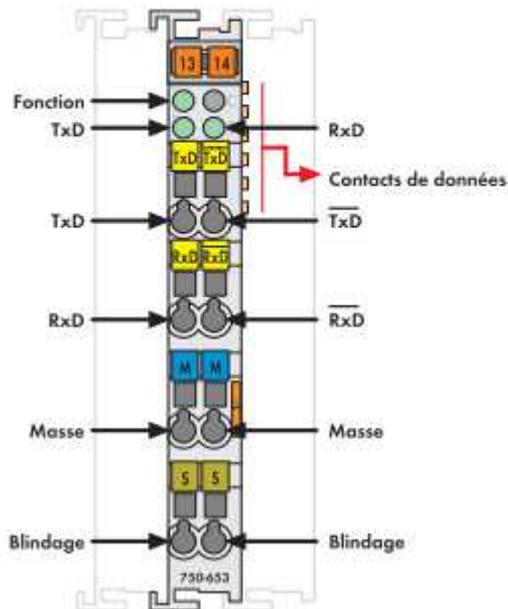
Bloc fonctionnel « Ethernet\_ModbusMaster-TCP » de la bibliothèque « Modbus\_Ethernet\_03.lib » :



## ✓ Modbus RTU & Les contrôleurs Wago 750-xxx :

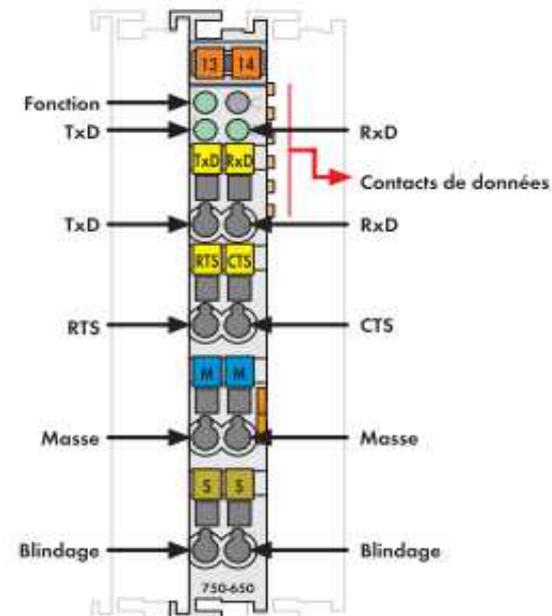
Des bornes spécifiques permettent d'assumer les couches physiques RS232 et RS485 utilisées en Modbus RTU (par ailleurs, les contrôleurs disposent également d'un port RD232 sur l'unité centrale) :

Borne d'interface série 485



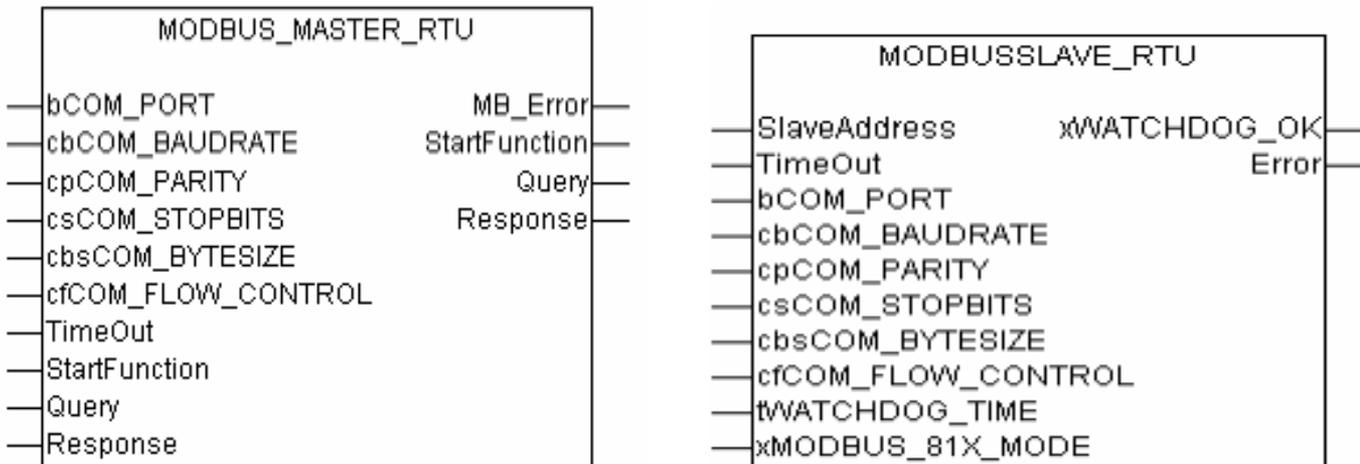
Borne 750-653

Borne d'interface série RS 232 C



Borne 750-650

La bibliothèque « Modb\_I05.lib » contient les blocs fonctionnels permettant de rendre une borne série (RS232 ou RS485) maître ou esclave :



# 4 / ProfiBus DP & ProfiNet

a / Présentation générale de profibus

b / Profibus-DP : Couche Physique

c / Profibus-DP : Couche liaison de données

d / Profibus-DP : Couche application

e / Profinet

## ✓ Présentation :

Profibus est un protocole de communication basé sur les profils d'équipements. A son origine, Siemens, un des leaders mondiaux de l'automatisme - Profibus demeure néanmoins un réseau ouvert regroupant un grand nombre de fabricants membre de l'association

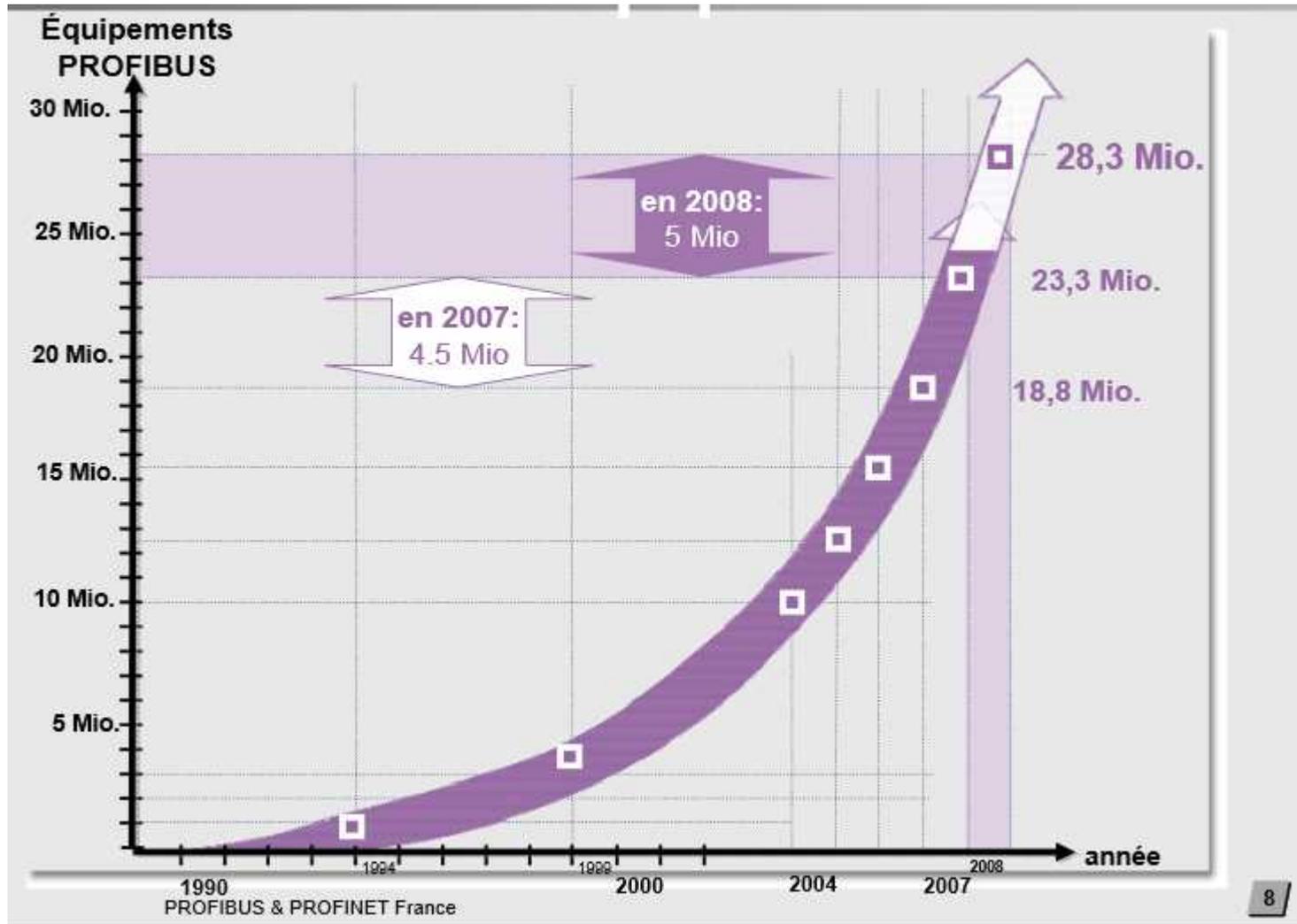
:

Plusieurs déclinaisons de ce protocoles co-existent (Profibus DP, profibus PA, Profibus FMS, Profinet) sur différents supports (RS485, FO, Ethernet...)



Plusieurs déclinaisons de ce protocoles co-existent (Profibus DP, profibus PA, Profibus FMS, Profinet) sur différents supports (RS485, FO, Ethernet...)

Profibus fait partie des standards incontournables de l'automatisme et connaît depuis 20 ans un accroissement spectaculaire :



## x Exemple d'architecture Profibus :

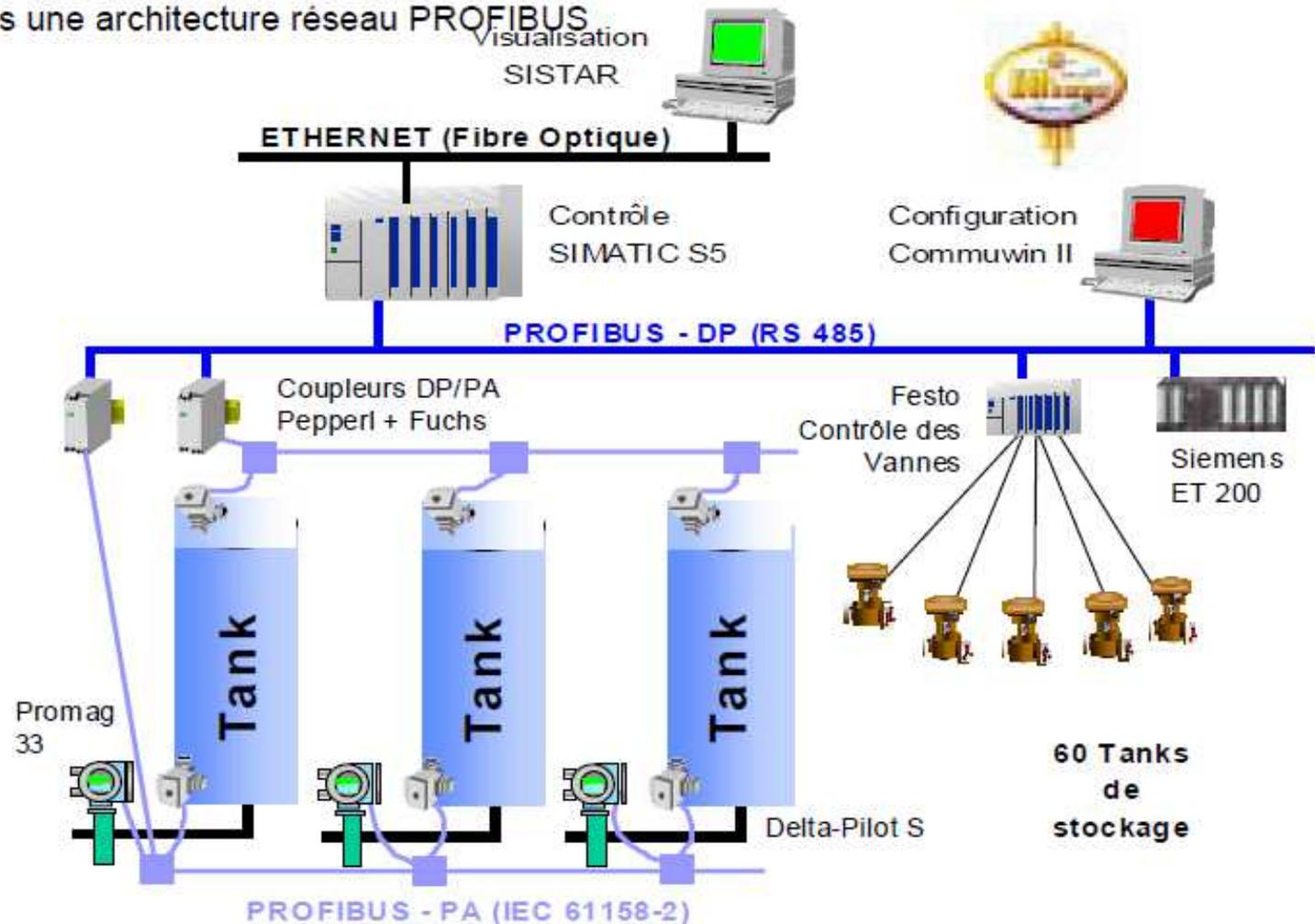
La société Bitburger, brasserie installée à Bitburg, Allemagne, gère une installation de stockage constituée de plus de 60 réservoirs dans une architecture réseau PROFIBUS

Cette application s'appuie sur une architecture réseau à trois niveaux :

**Profibus-PA** pour l'instrumentation de terrain ;

**Profibus-DP** pour le niveau contrôle/commande de process ;

**Ethernet** pour la supervision de l'installation.

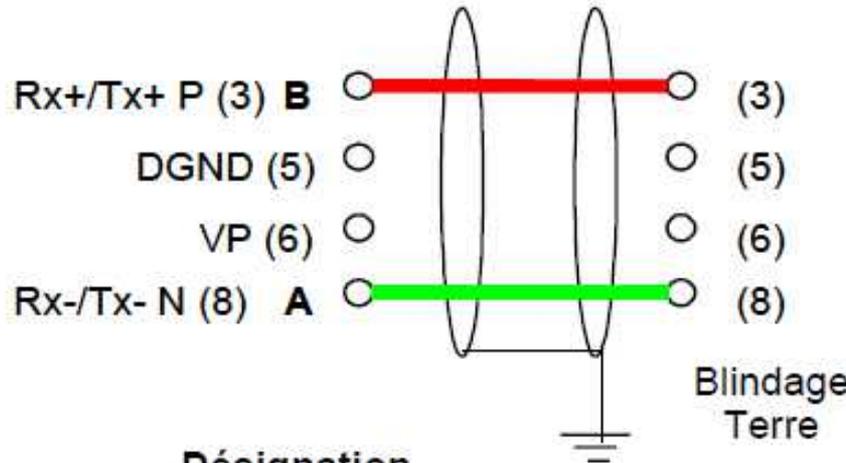


# b – Profibus-DP : Couche Physique

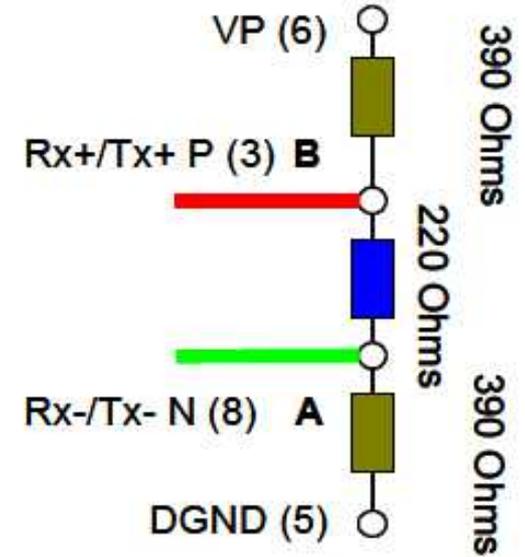


Connecteur SubD 9

Brochage Normalisé RS 485 - 2 fils



Terminaison de Bus Polarisée



- Vert A (TX-/RX-)
- Rouge B (TX+/RX+)

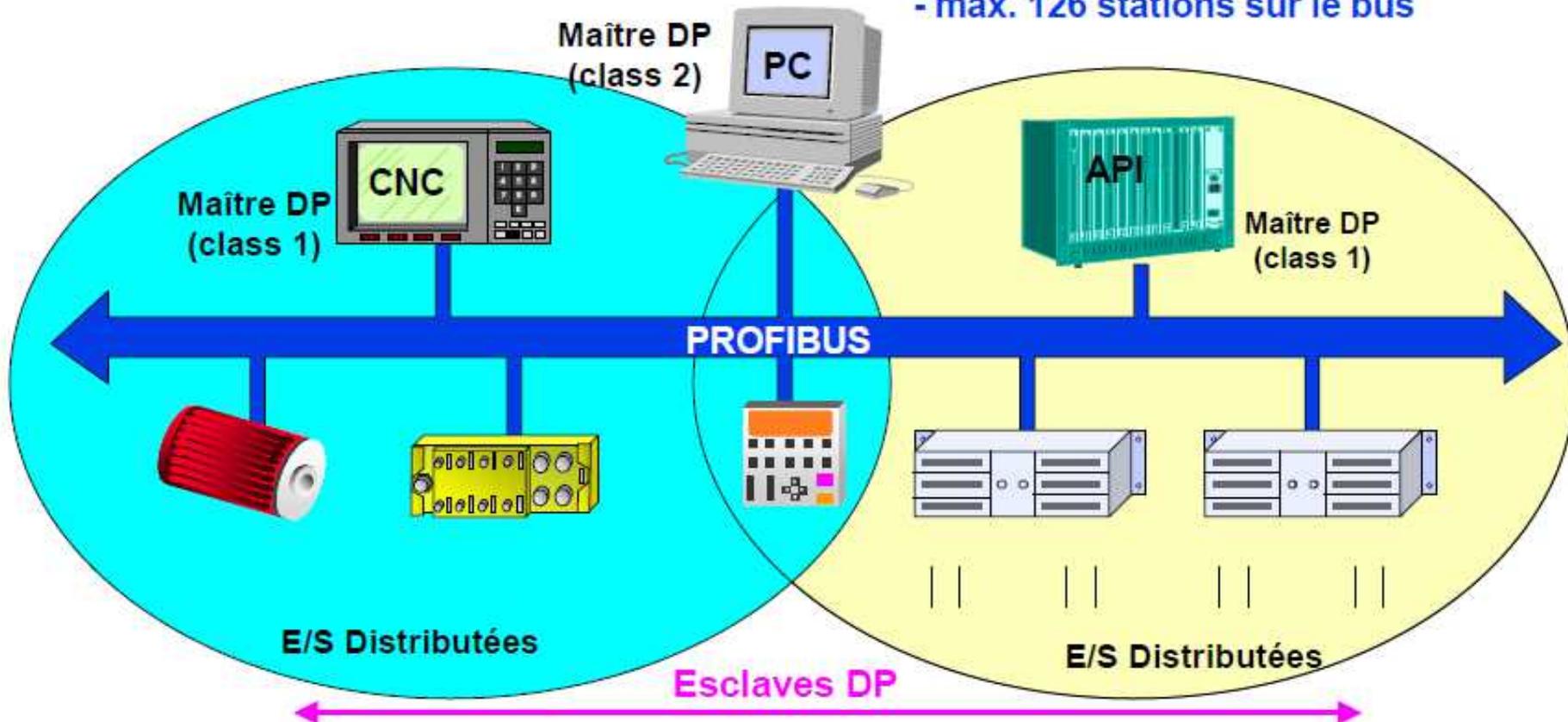
Broche	Signal	Désignation
1	Terre	Terre de protection blindage
2	M24	Masse 24 V
3 Rouge	TX+/RX+ (B)	Ligne émission/Réception positif
4	CNTR-P	Signal de contrôle pour répéteur
5	DGND	Masse Données 5V
6	VP	Signal sortie 5V pour polarisation
7	P24	Signal sortie 24 V
8 Vert	TX- /RX- (A)	Ligne émission/Réception négatif
9	CNTR-N	Signal de contrôle pour répéteur

# c – Profibus-DP : Couche Liaison

Plusieurs Maître DP peuvent accéder en lecture à un esclave

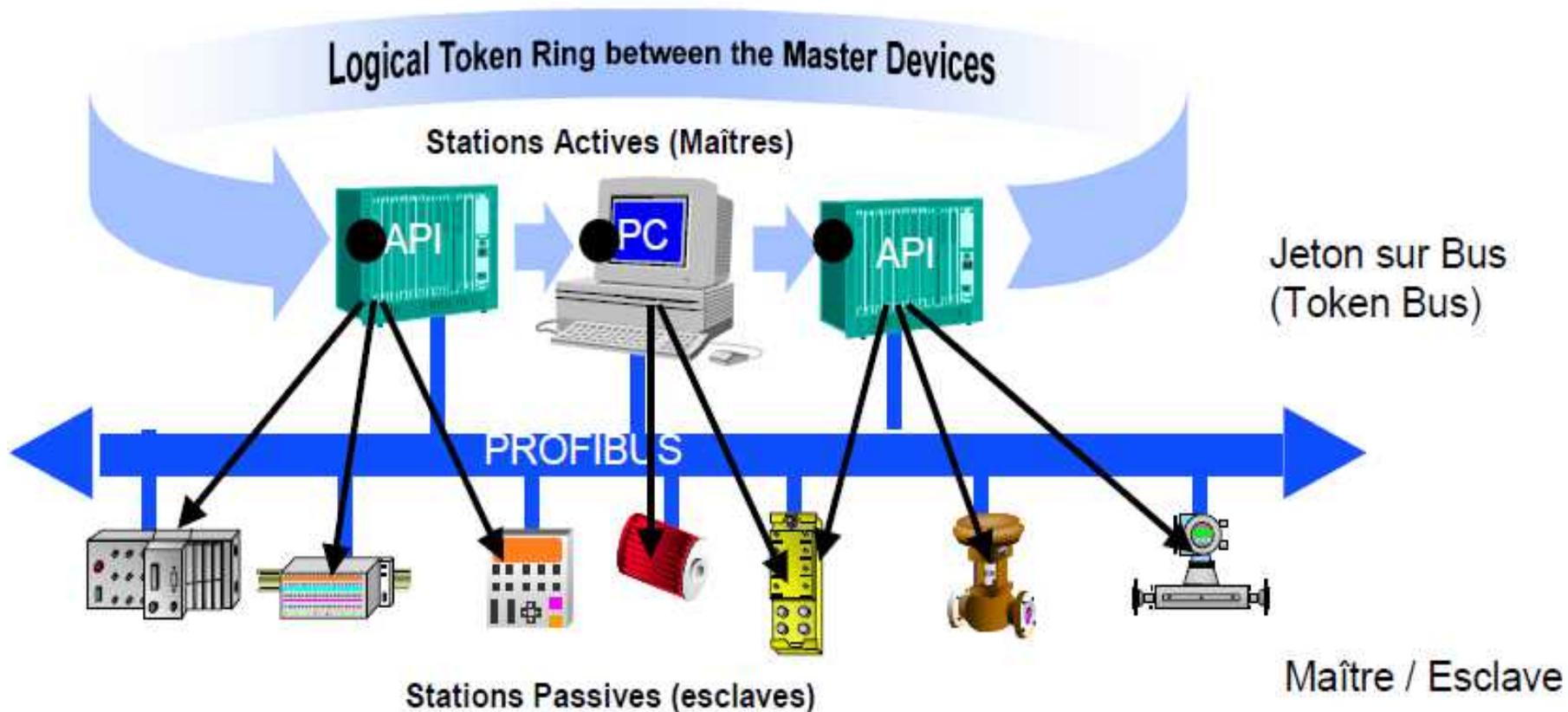
Structure MultiMaître DP consiste en

- multiple maître (classe 1 ou 2)
- 1 à max. 124 Esclaves DP
- max. 126 stations sur le bus



✓ Sous-couche MAC :

Bus à Jeton entre Stations Maîtres + Maître-Esclave avec stations passives  
*API, PC* *Bloc E/S, IHM, Variateur, ...*



## ✓ Gestion du jeton :

Pour la gestion de l'anneau logique, chaque station active, mémorise trois paramètres :

- **TS (This Station)** : @ station locale active
- **PS (Previous Station)** : @ station active précédente dans l'anneau logique
- **NS (Next Station)** : @ station active suivante dans l'anneau logique

Et gère trois tables internes :

### LAS : List of Active Station

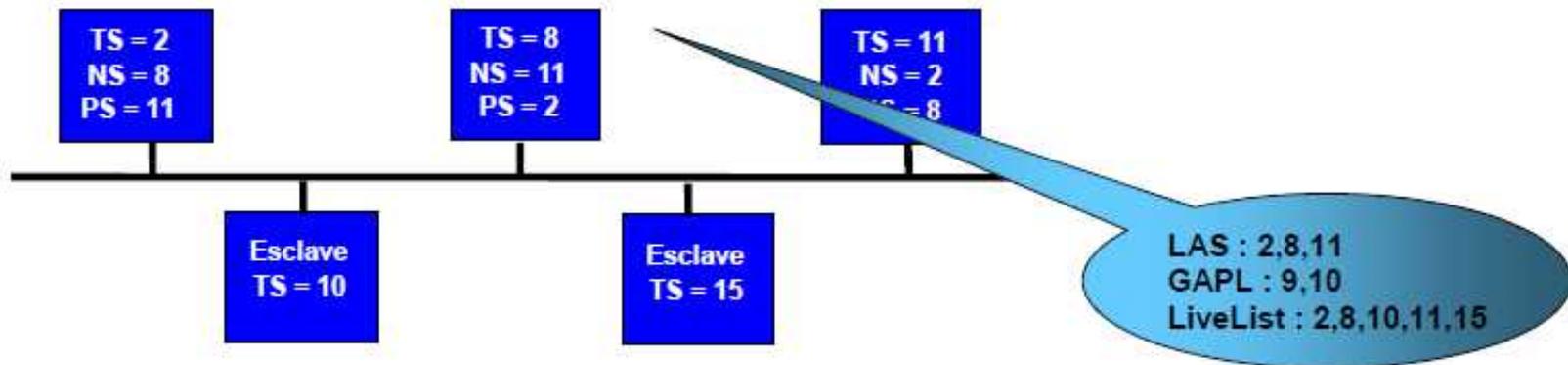
Liste (commune) de toutes les adresses des stations actives sur le réseau, constituée pendant l'état d'écoute du jeton (« Listen Token ») après mise sous tension

### GAPL : Gap List

Liste spécifique à chaque station active, contenant les adresses manquantes entre cette station et la prochaine dans l'anneau.

### Live List

Liste (commune) des adresses de toutes les stations présentes sur le réseau actives et passives.

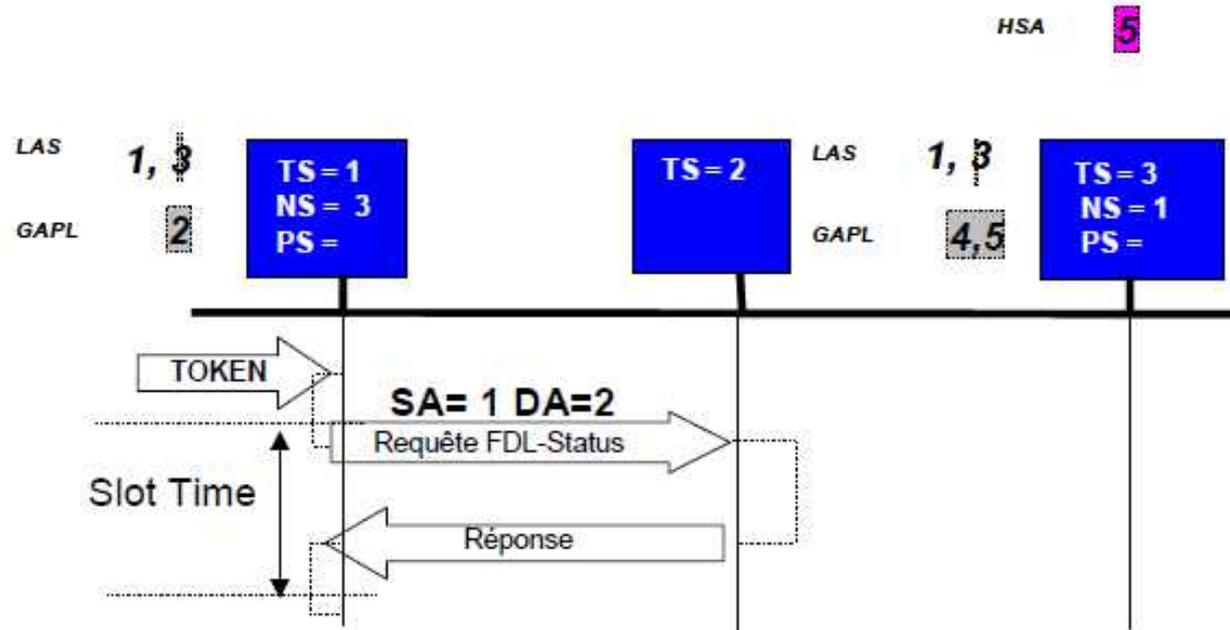


✓ Mise à jour de l'anneau :

Requête FDL-Status

3 Réponses possibles :

- Station active **Prête**  
à entrer dans l'anneau
- Station active **Non Prête**
- Station **Passive**



« **G** » ou « **GapFactor** » Facteur d'actualisation de la GAPLIST

Cycliquement à chaque jeton, une station active met à jour sa **GAPLIST** par une FDL-Request d'un numéro prélevé dans la GAPLIST. Le facteur d'actualisation du GAP est un multiple du Temps de rotation du jeton (TTR). Le laps de temps entre deux actualisations est donné par la formule :  $TTR * G$  (de 1 à 100)

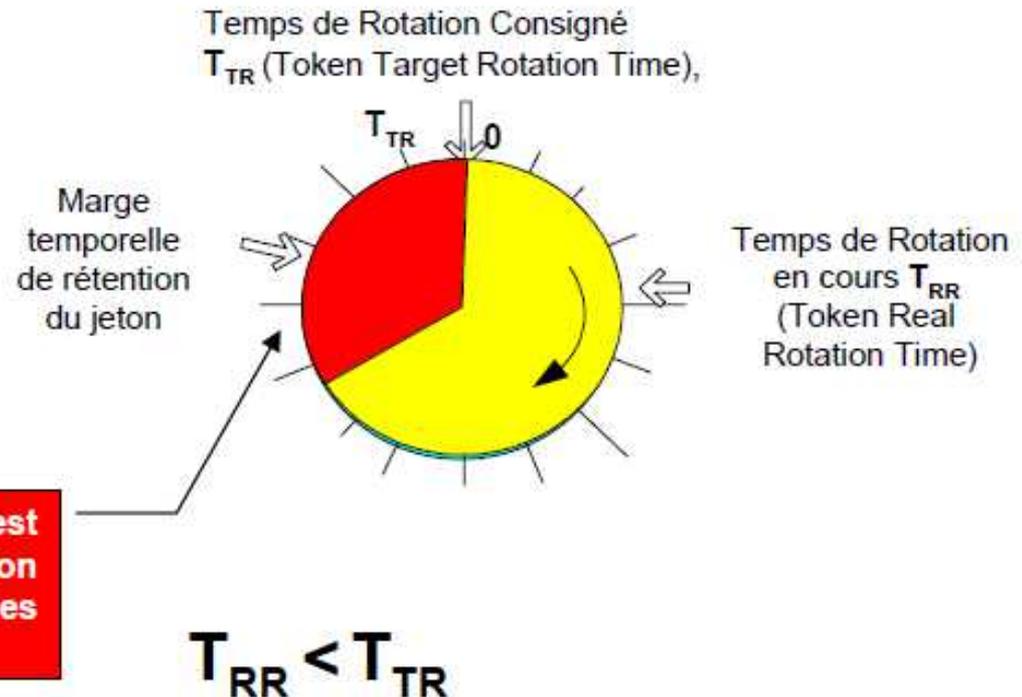
✓ Un réseau déterministe :

Méthode hybride : Token Bus + Maître / Esclave  $\Rightarrow$  Fonctionnement Déterministe

**Fonctionnement rapide et sécurisé** : temps de rotation du jeton dans l'anneau logique est surveillé en permanence par chaque station active.

Chaque station maître surveille le temps de rotation du jeton (intervalle entre deux réceptions de jeton consécutives)  $T_{RR}$  (Token Real Rotation Time) et le compare à un temps de référence à la configuration du réseau  $T_{TR}$  (Token Target Rotation Time)

**Le temps restant est utilisable par la station active pour émettre des télégrammes**



## ✓ Un réseau déterministe (suite) :

Le calcul du  $T_{TR}$  (Token Target Rotation Time) est effectué à la configuration du réseau sur les stations maître, en fonction :

- du **nombre de stations actives**,
- de la **taille des messages** de priorité haute,
- en intégrant **une marge de temps** nécessaire à l'envoi de message de priorité basse
- en intégrant **d'éventuelles tentatives de ré-émission** de télégrammes.

La formule de calcul de la valeur minimale de  $T_{TR}$  est donnée ci-dessous, elle prend en compte l'envoi d'un message de priorité haute par jeton :

$$\min T_{TR} = na * (T_{TC} + \text{high } T_{MC}) + k * \text{low } T_{MC} + mt * \text{RET } T_{MC}$$

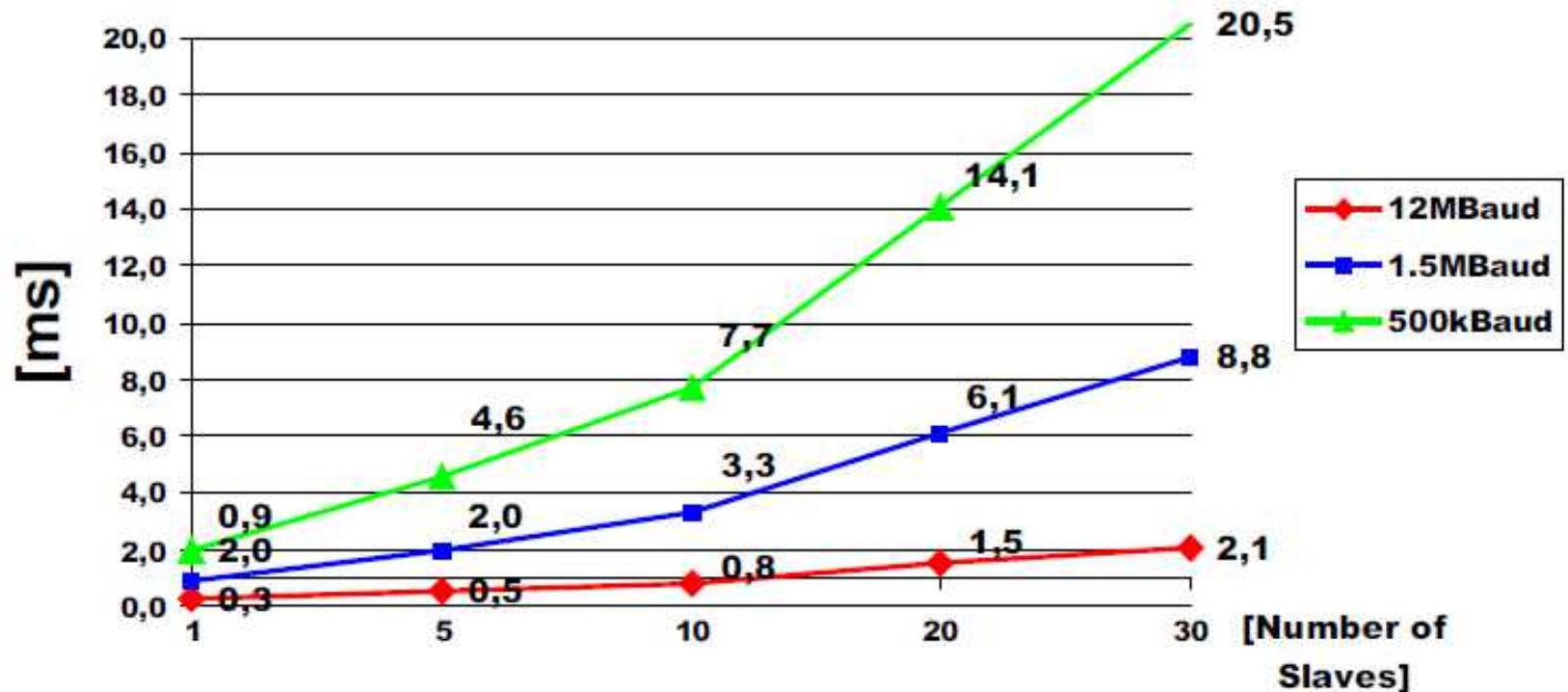
avec :

- na** : nombre de stations maîtres
- k** : nombre estimé de messages de priorité basse par jeton
- $T_{TC}$**  : temps de cycle du jeton correspondant au temps d'envoi d'une trame jeton
- $T_{MC}$**  : temps de cycle transaction réseau : requête + réponse ou acquittement
- mt** : nombre maximum de répétitions de télégramme
- $\text{RET } T_{MC}$**  : temps de cycle de répétition d'un télégramme

✓ Temps de bus :

Le maître lit 2 octets d'entrées et écrit 2 octets de sorties par un service SRD (Send and Request Data) dans chaque esclave :

- à 0,5 MBps = 18 ms pour 30 esclaves
- à 1,5 MBps = 6 ms pour 30 esclaves
- à 12 MBps = 1 ms pour 30 esclaves



## ✓ Paramètres de CONFIGURATION :

**HSA** = Highest Station Address : Adresse de la station active la plus élevée. Les stations passives peuvent avoir une adresse supérieure à HSA. (2 à 126)

**TS** = Adresse physique de cette station : 0 à 126.

**RETRY\_CTR** = Compteur de répétitions : Nb de répétitions du télégramme en absence de réponse. ( 1 à 8 )

**TSL** =Time Slot : Temps d'attente de réception : Ne peut pas être inférieur à 2 ms.

**TSET** = Temps mort : Temps qui peut s'écouler entre un événement (par ex. la réception de caractères ou l'écoulement d'un temps interne de surveillance) et la réaction à cet événement. Plage des valeurs : 1 à 255 b/s.

**MIN\_TSDR** = Délai minimum entre la réception du dernier bit d'un télégramme et l'émission du premier bit du télégramme suivant. Plage des valeurs : 10 à 65535 b/s.

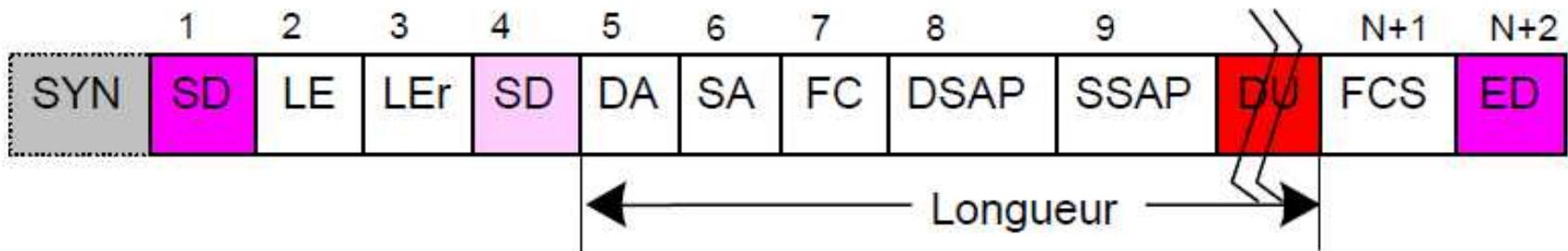
**MAX\_TSDR** = Délai maximum entre la réception du dernier bit d'un télégramme et l'émission du premier bit du télégramme suivant.

**TTR** = Target- Rotation-Time : Temps de Rotation du jeton : Ce paramètre a une influence critique sur les performances du système. Cette valeur détermine le temps maximum de rotation du jeton pour toutes les stations actives présentes sur l'anneau logique. Lors de la réception du jeton, ce temps est comparé avec le temps de cycle effectivement écoulé. Selon le résultat de cette comparaison, le système détermine si la station considérée peut expédier des télégrammes (les messages de type "prioritaires" prédominent).

**GAP Factor** = Facteur d'actualisation de liste : Période d'émission d'une invitation pour une nouvelle station à se connecter sur le bus

## ✓ Format général d'un télégramme Profibus :

Trame maximum 255 Octets, transmission asynchrone, caractère sur 11 bits : 1 Start, 1 Stop, 8 data Bits, parité paire.



**Sync Time** : La transmission de chaque trame est précédée d'une attente de synchronisation égal à 33 Temps Bits à ' 1 '. (1 Tbit = 83 ns pour 12 MBit/s)

**SYN** Temps de synchronisation (33 Tbits)

**SD** Délimiteur de début de trame

**LE** Longueur de la trame de DA à FCS

**LEr** Répétition de la longueur de la trame

**DA** Adresse Destination

**SA** Adresse Source

**DSAP** Point d'accès du service de destination

**SSAP** Point d'accès du service de la source

**DU** **Données (244 octets Maximum)**

**FC** Contrôle (Requête/Réponse/Acquittement)

**FCS** Clef de contrôle (Checksum)

**ED** Délimiteur de fin (16H)

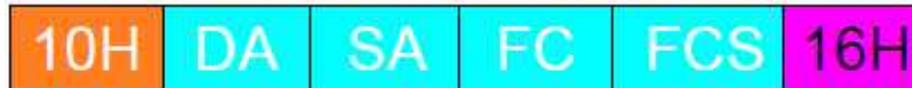
⇒ Le télégramme de réponse est du même format que la trame émise ou d'un format court sur un octet d'acquittement selon le type de télégramme.

## ✓ Exemples de télégrammes particuliers :

### 1) Passage du Jeton



### 2) Longueur fixe sans Données (FDL Status Req)



### 3) Longueur fixe avec Données (8 Octets)



### 4) Longueur variable avec Données (4 à 249 octets)



### 5) Acquiescement court



ACK : pour des requêtes en SDA

NACK : pour des requêtes en SRD (No data available)

DA = Adresse Destination

SA = Adresse source

FC = Code Fonction

DU = Données

DSAP = SAP Destination

SSAP = SAP Source

LE = Longueur

LEr = Longueur répétée

FCS = Checksum (Mod 256 hors délimiteurs)

DCH, 10H, A2H, 68H = Délimiteur début

16H = Délimiteur de fin

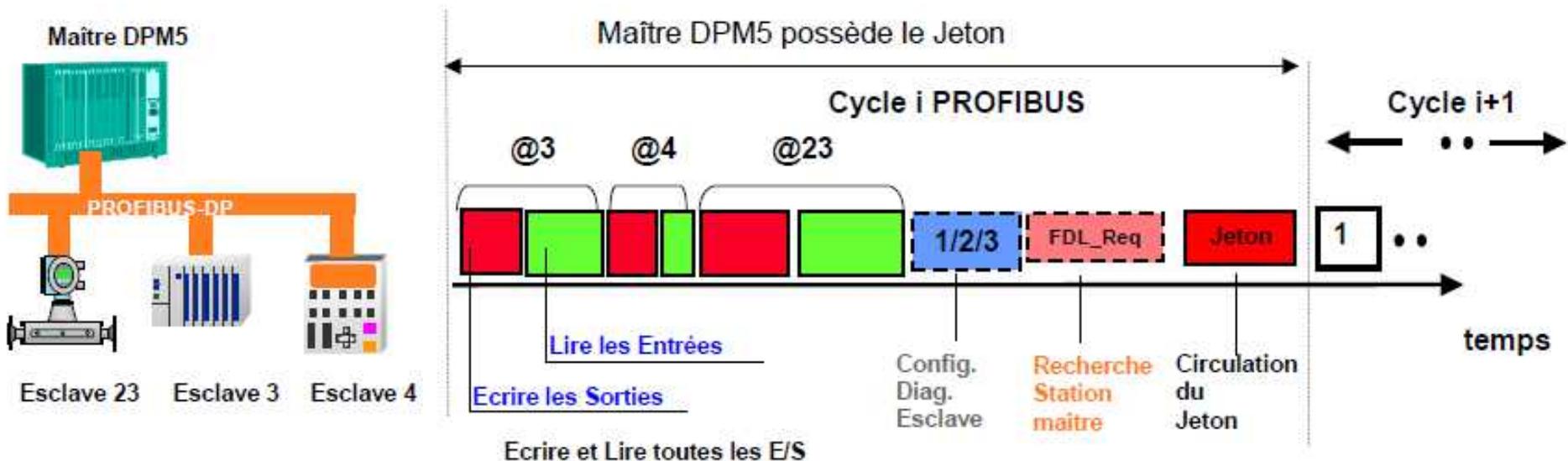
# c – Profibus-DP : Couche application

## ✓ Profibus DP v0 :

Service couche 2 de base Profibus : Echange cyclique des E/S de chaque esclave

Lorsqu'un maître DP possède le Jeton, il effectue :

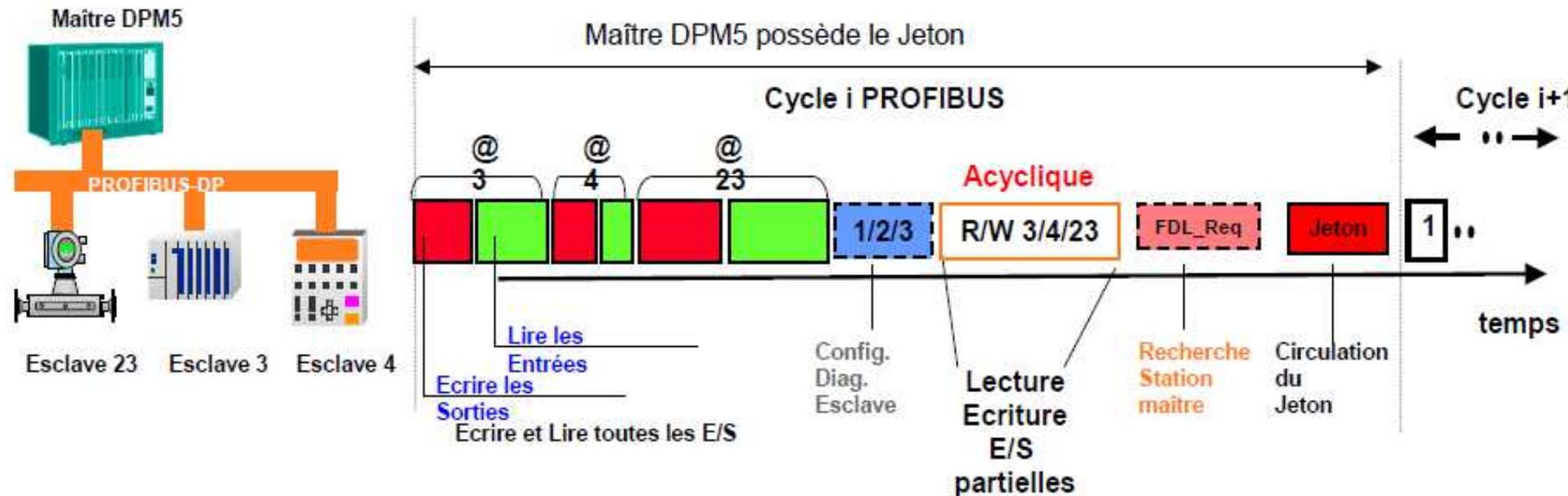
- ⇒ Accès cyclique (polling) en lecture/écriture de toutes les E/S des esclaves DP gérés
- ⇒ Accès acyclique à tout esclave en Configuration/Diagnostic selon son état remonté précédemment
- ⇒ Recherche d'une autre station maître (FDL\_Request)
- ⇒ Circulation du jeton dans l'anneau logique



## ✓ Profibus DP v1 :

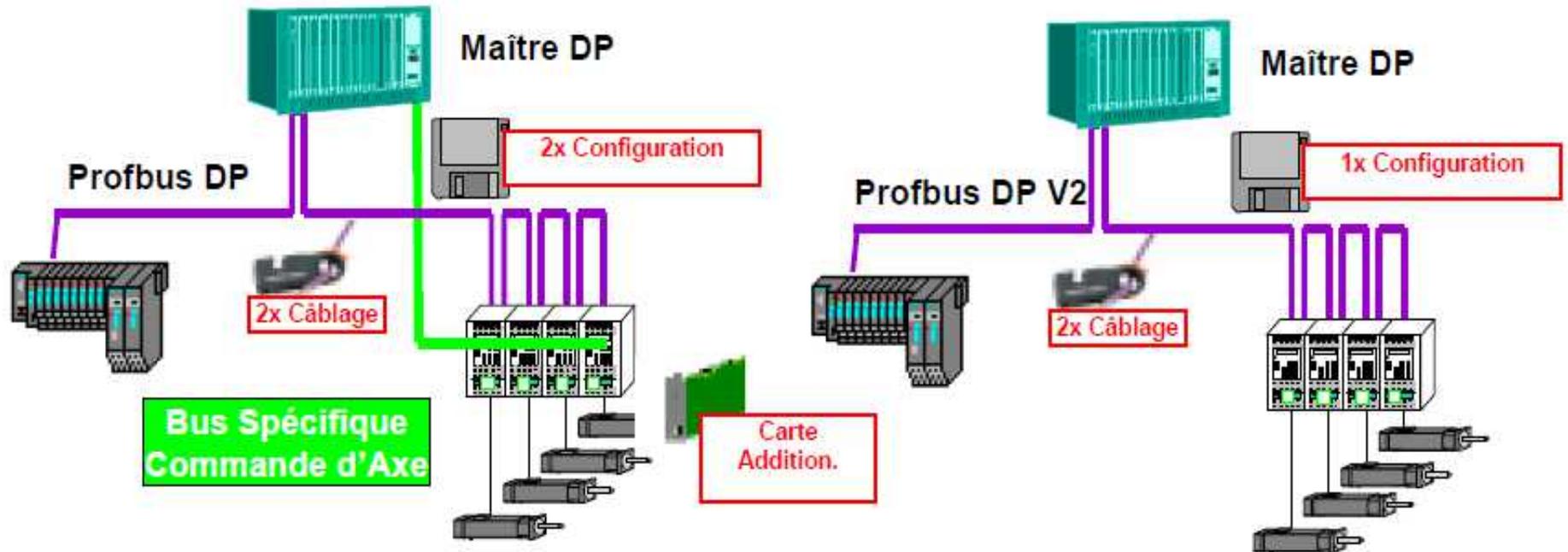
Service couche 7 étendu = DP V0 + Echange acyclique utilisateur

- ⇒ Cycle DP-V0
- ⇒ Accès acyclique sur demande à tout module d'E/S adressable individuellement
- ⇒ Paramétrage, exploitation, visualisation des alarmes ( alarme d'état, de mise à jour, de constructeur) des appareils de terrain intelligents



## ✓ Profibus DP v2 :

Service couche 7 étendu destiné à la commande d'axes par le réseau : **Motion Control**

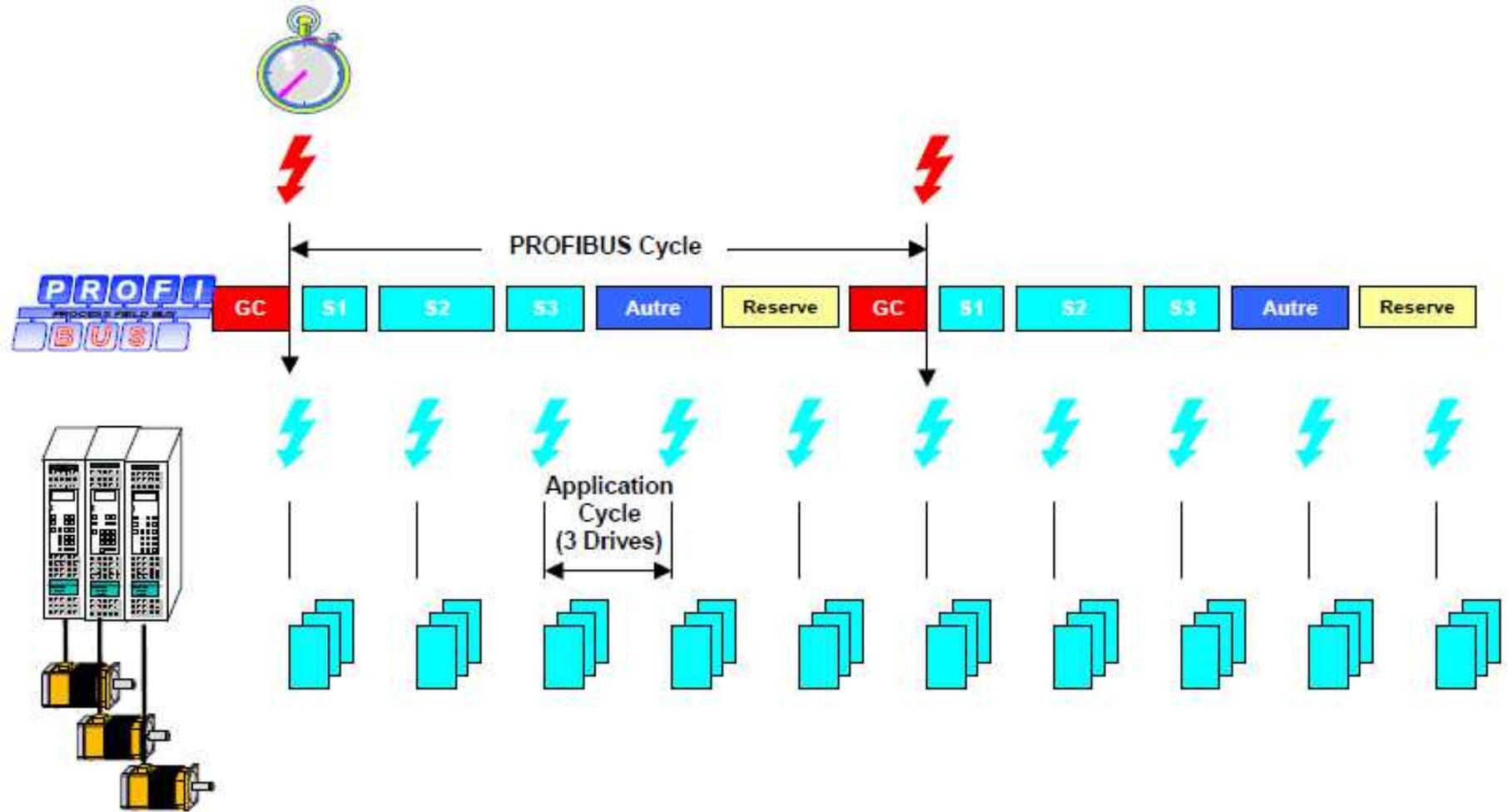


Les extensions par rapport à DP-V1 sont :

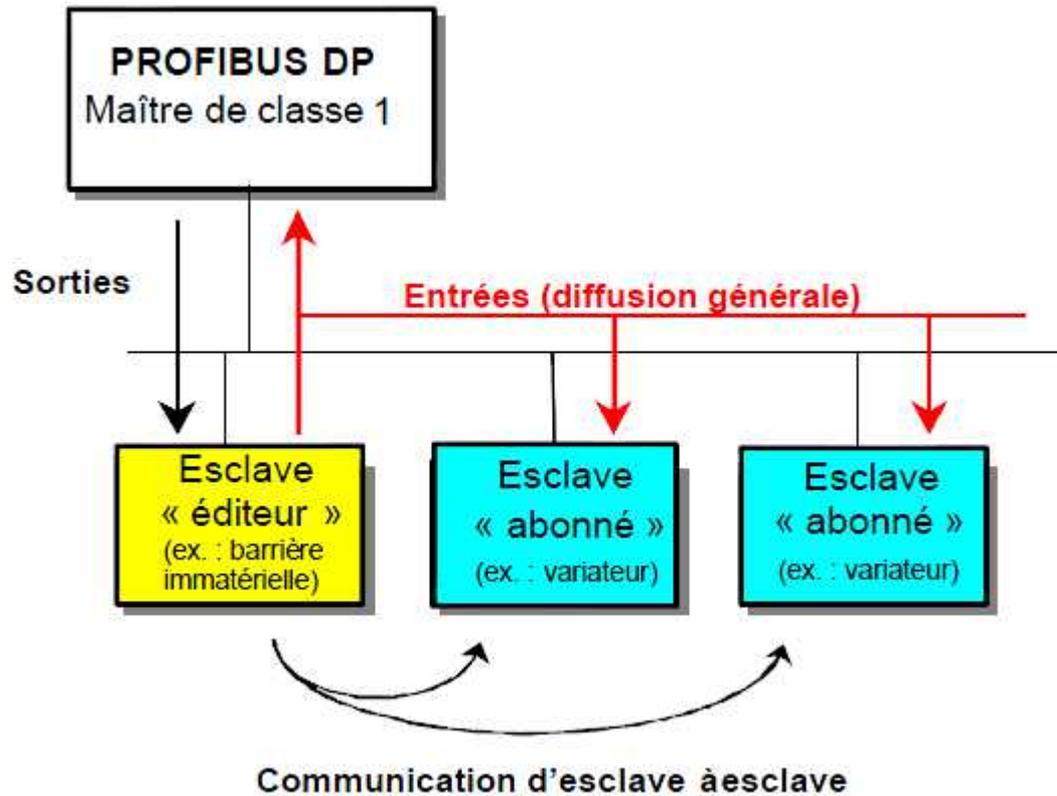
- ⇒ Isochronous Mode (IsoM)
- ⇒ Data Exchange Broadcast (DxB)
- ⇒ Time Synchronization (Time Stamp)
- ⇒ Redundancy concept (Redundancy)

- : Cycles Bus DP équadistants
- : Modèle Producteur / Consommateur entre esclave
- : Horodatage des données
- : Redondance active Maître et esclave

✓ Profibus DP v2 : Synchronisation

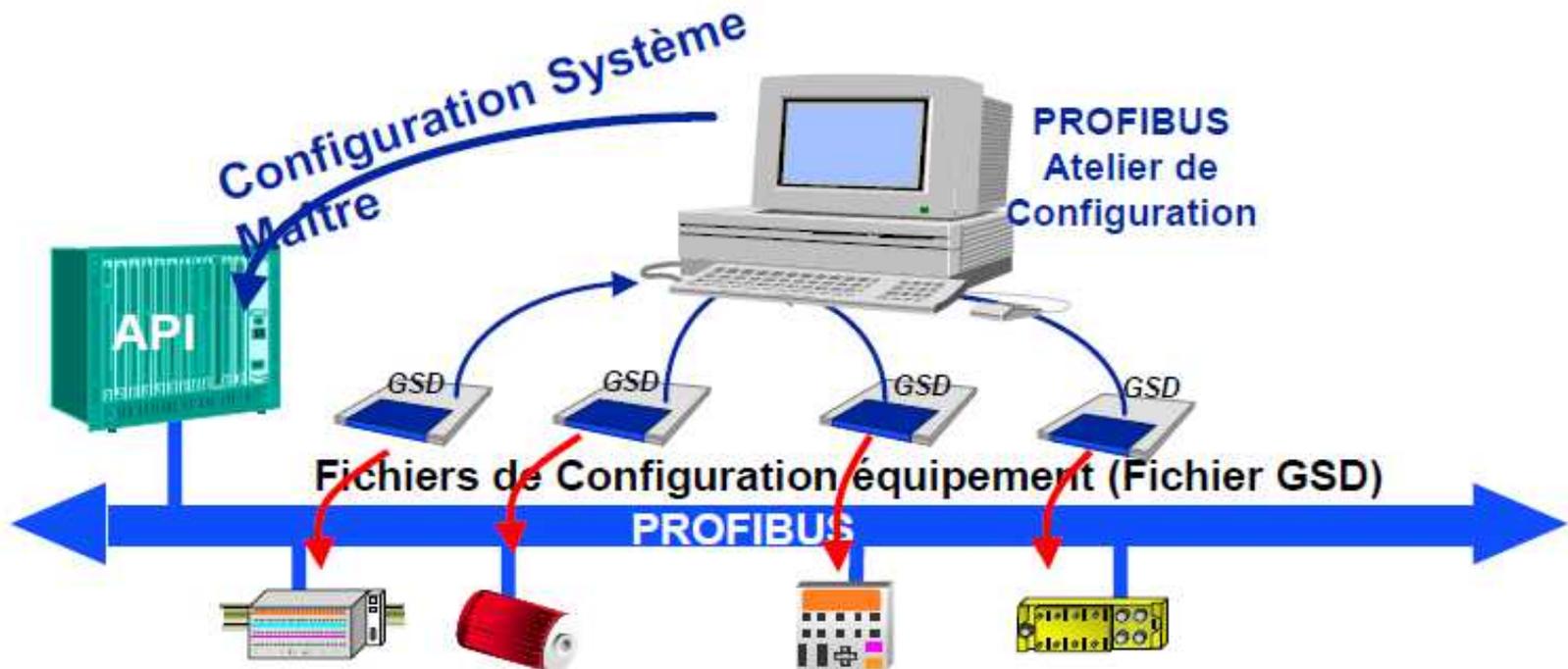


✓ Profibus DP v2 : échanges producteur/consommateur



## ✓ Configuration par fichiers GSD :

- Tout équipement Profibus-DP est caractérisé par un fichier de configuration «**fichier GSD**»  
⇒ Configuration Software : *Generic Station Description*
- **Fichier GSD :**
  - Spécifie les caractéristiques réseau d'un équipement maître ou esclave (E/S, vitesses, ...)
  - Fichier ASCII, à structure normalisée, fournit par le constructeur de l'équipement.  
⇒ Editeur de GSD sur [www.Profibus.com](http://www.Profibus.com)



✓ Exemple de fichier GSD :

```

=====
;
; GSD-Datei für das Produkt BIS C-6002
; Fa. Balluff GmbH
; Stand: 1.0 - M.Speidel 07158/173-187
=====

#Profibus_DP

Vendor_Name           = "Gebhard Balluff GmbH & Co."
GSD_ReVersion         = 2
ModEl_Name            = "BIS C-6002"
Revision              = "Ausgabestand 1.0"
Ident_Number          = 0x051F
Protocol_Ident       = 0
Station_Type          = 0
FMS_supp              = 0
Hardware_Release      = "V1.0"
Software_Release     = "V1.0"
9.6_supp              = 1
19.2_supp             = 1
93.75_supp            = 1
187.5_supp            = 1
500_supp              = 1
1.5M_supp             = 1
3M_supp               = 1
6M_supp               = 1
12M_supp              = 1
MaxTedr_9.6           = 60
MaxTedr_19.2          = 60
MaxTedr_93.75         = 60
MaxTedr_187.5         = 60
MaxTedr_500           = 100
MaxTedr_1.5M          = 150
MaxTedr_3M            = 250
MaxTedr_6M            = 450
MaxTedr_12M           = 800
Redundancy            = 0
Repeater_Ctrl_Sig    = 0
24V_Pins              = 0

;---Slave spezifische Werte---
Freeze_Mode_supp     = 1
Sync_Mode_supp       = 1
Auto_Baud_supp       = 1
Set_Slave_Add_supp   = 0
User_Prm_Data_Len    = 0x06
User_Prm_Data         = 0x00,0x80,0x00,0x00,0x00,0x00
Min_Slave_Intervall  = 0x0005
Modular_Station      = 1
Max_Module            = 0x01
Max_Input_Len         = 0x80
Max_Output_Len        = 0x80
Max_Data_Len          = 0x0100
Max_Diag_Data_Len    = 6
Bitmap_Device         = "B1860x2n"
Frame_Count_Systems  = 11
    
```

```

Module = "consistent, 2 words I and O"  0x40,0xC1,0x80,0xC1
EndModule
Module = "2 words I and O"  0x40,0x41,0x80,0x41
EndModule

Module = "consistent, 4 words I and O"  0x40,0xC3,0x80,0xC3
EndModule
Module = "4 words I and O"  0x40,0x43,0x80,0x43
EndModule

Module = "consistent, 5 words I and O"  0x40,0xC4,0x80,0xC4
EndModule
Module = "5 words I and O"  0x40,0x44,0x80,0x44
EndModule

; idem 6, 7, 8, 9 words
Module = "consistent, 10 words I and O"  0x40,0xC9,0x80,0xC9
EndModule
Module = "10 words I and O"  0x40,0x49,0x80,0x49
EndModule

Module = "consistent, 11 words I and O"  0x40,0xCA,0x80,0xCA
EndModule
Module = "11 words I and O"  0x40,0x4A,0x80,0x4A
EndModule

Module = "consistent, 12 words I and O"  0x40,0xCB,0x80,0xCB
EndModule
Module = "12 words I and O"  0x40,0x4B,0x80,0x4B
EndModule

Module = "consistent, 16 words I and O"  0x40,0xCF,0x80,0xCF
EndModule
Module = "16 words I and O"  0x40,0x4F,0x80,0x4F
EndModule

Module = "consistent, 32 words I and O"  0x40,0xDF,0x80,0xDF
EndModule
Module = "32 words I and O"  0x40,0x5F,0x80,0x5F
EndModule

Module = "consistent, 64 words I and O"  0x40,0xFF,0x80,0xFF
EndModule
Module = "64 words I and O"  0x40,0x7F,0x80,0x7F
EndModule
    
```

Equipm BIS C-6002  
 Identification Profibus 0x051F

Profibus DP  
 Esclave DP

Vitesse Bus

Délai max réponse esclave  
 Unité Temp bit

Esclave Supporte mode synchro E/S

Vitesse auto config

Adr esclave non config par maître

Nb octets param. et  
 valeurs défaut

Frequen. Maxi polling (\*100 µs)

Station modulaire :  
 1 seul module  
 128 octets E et S maxi  
 Cumul maxi 256 octets

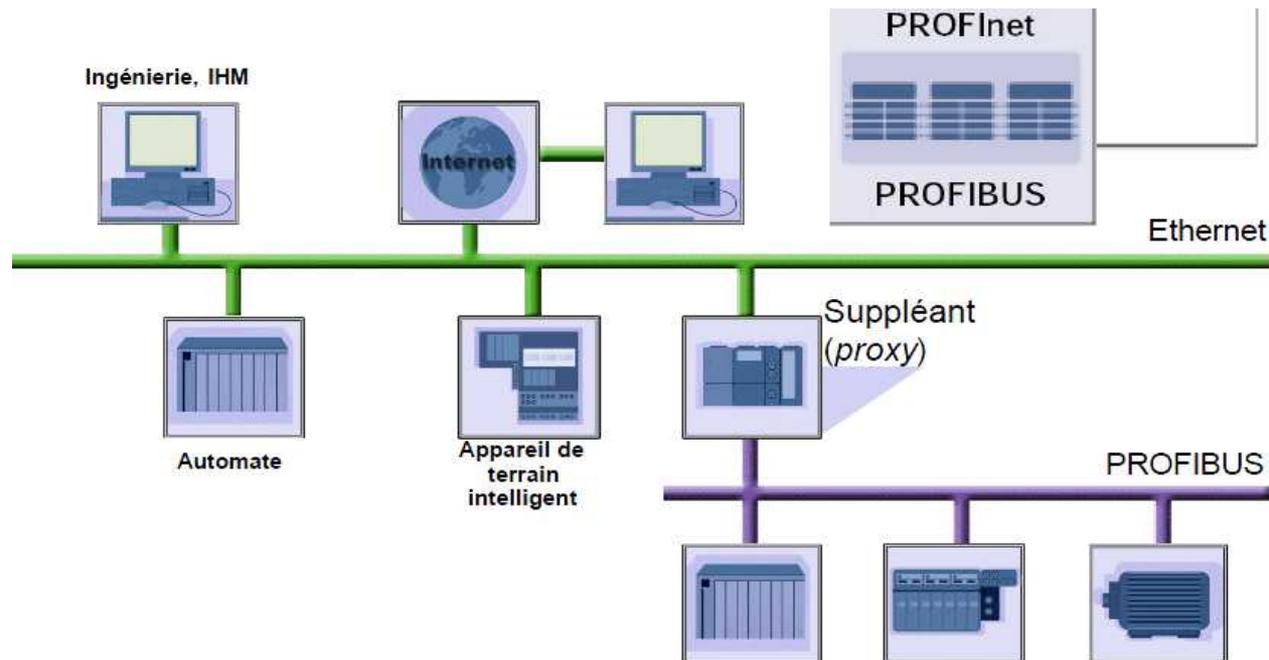
6 octets de diag esclave

Choix de  
 module  
 possible sur  
 l'esclave  
 Et  
 Taille d'E/S



## d – Profinet :

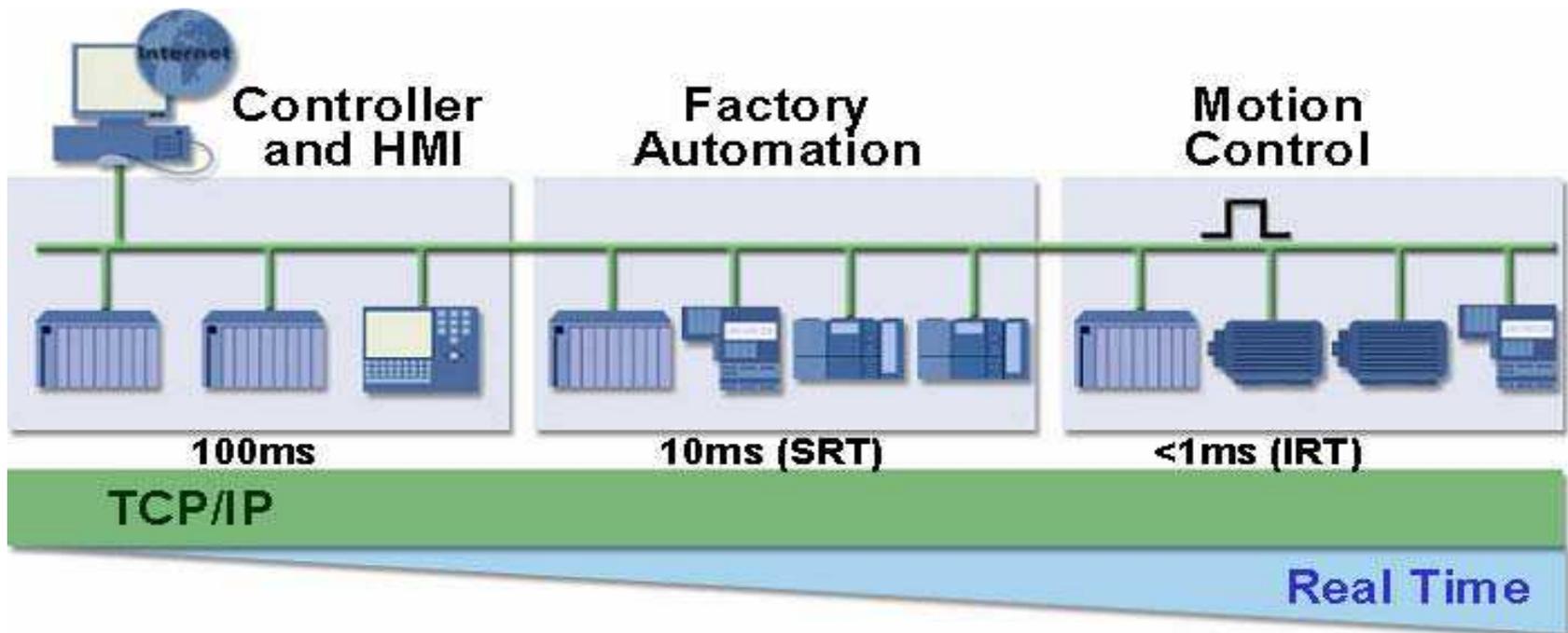
De la même façon que le protocole Modbus a été porté sur Ethernet avec Modbus-TCP, le protocole Profinet reprend les principaux services de Profibus, sur ethernet.



Cependant, à la différence de Modbus-TCP, la contrainte « temps réel fort » a été transposée à Profinet, ce qui implique un portage plus élaboré qu'une simple encapsulation des trames.

Profinet définit 3 niveaux de temps réel :

- non déterministe
- temps réel « soft » (SRT)
- temps réel isochrone (IRT)



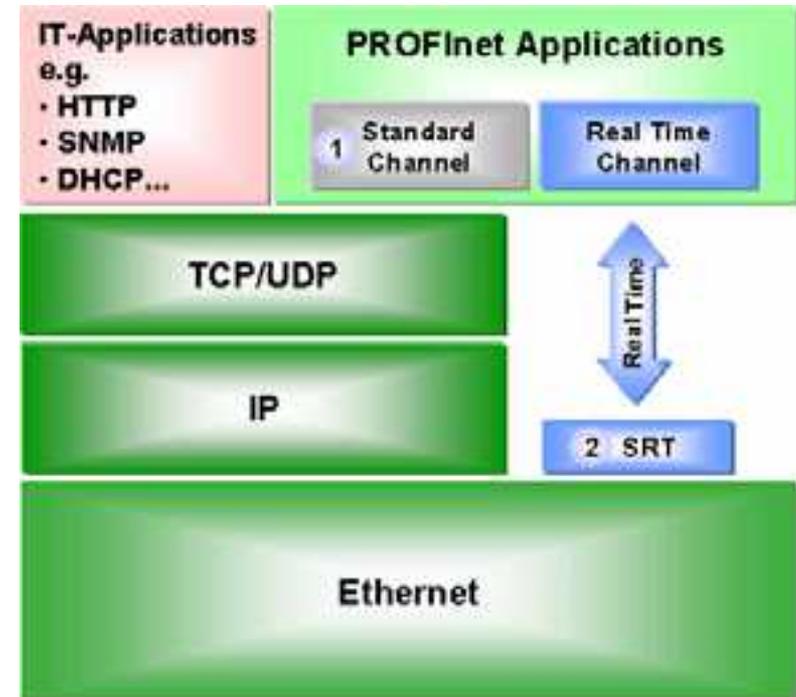
## Temps réel logiciel SRT :

Pour satisfaire les contraintes temps réel de l'automatisation, PROFINet possède un canal de transmission optimisé, dénommé *Soft Real Time*.

Basé sur Ethernet (couche 2), il raccourcit considérablement le temps de traitement dans la pile de communication et accroît la vitesse **Ethernet** de rafraîchissement des données.

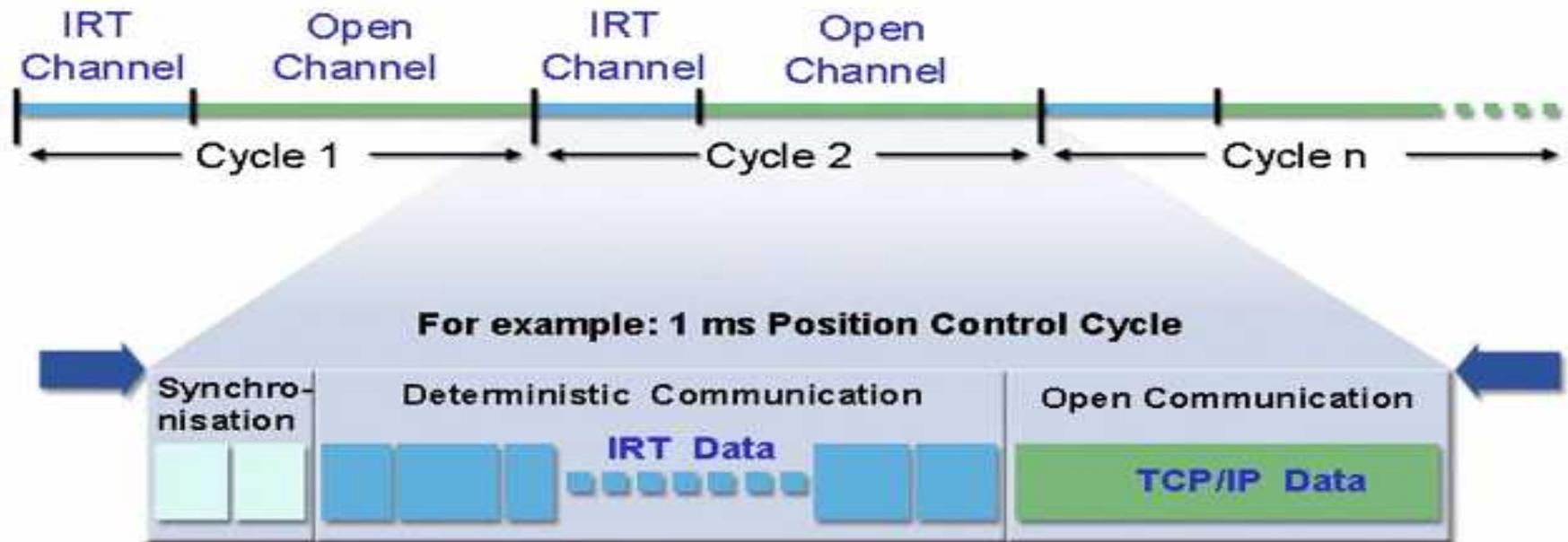
Tout d'abord, la *Standard Channel* réduit la longueur du message; ensuite, la durée de préparation des données à la transmission et au traitement par l'application est écourtée.

Parallèlement, la puissance de calcul réservée dans l'appareil à la communication est nettement allégée.



PROFINet ne se contente pas de minimiser la pile de communication des automatismes programmables :

Les échanges entre appareils sont ensuite contrôlés par les constituants du réseau, en fonction de ces priorités : la priorité 6, accordée d'office aux données temps réel, l'emporte sur le traitement des applications .



## Temps réel matériel IRT :

La solution IRT ne suffit pas aux applications de *Motion Control* et de *du*

Celles-ci exigent des temps de rafraîchissement de l'ordre de 1 ms avec une incertitude sur les tops de synchronisation (*jitter*) entre deux cycles consécutifs de 1  $\mu$ s, pour synchroniser un maximum de 100 noeuds.

Pour satisfaire ces contraintes déterministes, PROFINet a défini, au niveau de la couche 2 ,

Grâce à la *du bus*, il est possible de réserver sur le réseau une *de la tâche d'automatisation*.

Le cycle de transmission est donc segmenté en parties «déterministe» et «non déterministe» : les télégrammes cycliques temps réel sollicitent la tranche déterministe tandis que les télégrammes TCP/IP occupent la plage non déterministe.

Cette transmission «isochrone» est matérielle : un circuit ASIC se charge de la synchronisation du cycle et de la réservation du canal temporel pour les données temps réel. Cela implique l'utilisation de *pour connecter un PC à un réseau profinet*.

# **5 / CANopen :**

## **Control Area Network**

a / Présentation

b / Couche Physique

c / Couche liaison

d / Couche applicative

## a – Présentation :

CAN signifie « *Controller Area Network* », il s'agit d'un bus de terrain développé au départ par Bosch pour l'industrie automobile.

C'est un standard ouvert qui possède des caractéristiques intéressantes au niveau *protocole* et surtout *flexibilité* permettant une utilisation de la bande passante plus rationnelle qu'un système “maître-esclave”.

Ce bus a depuis été adapté aux *autres domaines*, à travers plusieurs implémentations très voisines dont les plus célèbres sont :

- *Automobile*, porté notamment par *SAE J2284* (U.S)
- *Automobile*, supporté notamment par *ISO 15765-2* (Eur.)

## ➤ Critères de Comparaison :

➔ Débit / Longueur de bus : 3 débits sont possibles sur CANopen ; plus le débit est élevé, et plus la longueur de bus tolérée est faible :

Cable Type	125 kbps	250 kbps	500 kbps
Thick Round Cable	500 m (1,640 ft)	250 m (820 ft)	100 m (328 ft)
Thin Round Cable	100 m (328 ft)	100 m (328 ft)	100 m (328 ft)
Flat Cable	420 m (1,378 ft)	200 m (656 ft)	75 m (246 ft)
Maximum Drop Length	6 m (20 ft)	6 m (20 ft)	6 m (20 ft)
Cumulative Drop Length	156 m (512 ft)	78 m (256 ft)	39 m (128 ft)



➔ Nombre de Nœuds : jusqu'à 64

## b – Couche Physique :

➤ Connectique : le bus DeviceNET utilise 4 fils :

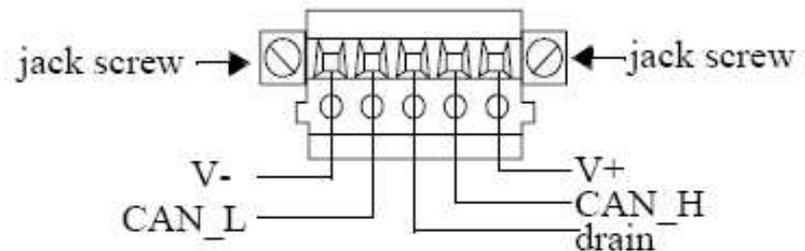
-  
-

Wire Color	Wire Identity	Usage Round	Usage Flat
white	CAN_H	signal	signal
blue	CAN_L	signal	signal
bare	drain	shield	n/a
black	V-	power	power
red	V+	power	power

➤ Connectique : Les 3 types de connecteurs suivants sont utilisables :



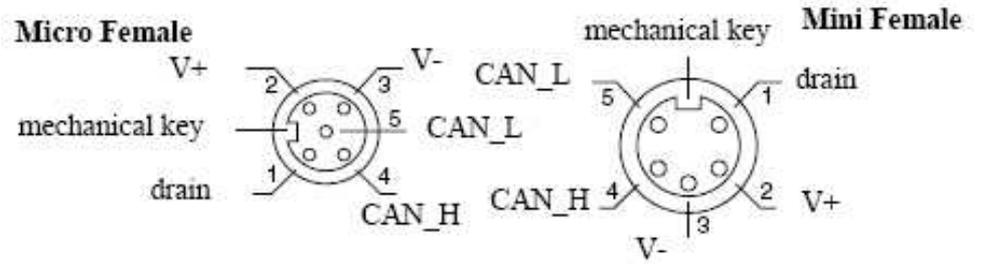
Figure 3  
Screw-terminal and  
Hard-wired Connectors (IP20)



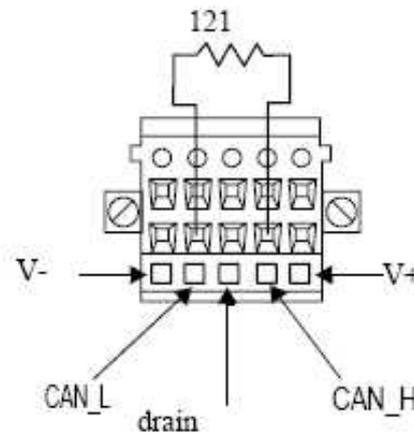
5-pin linear plug



**Figure 4**  
**Mini and Micro-style**  
**Pluggable Connectors (IP67)**

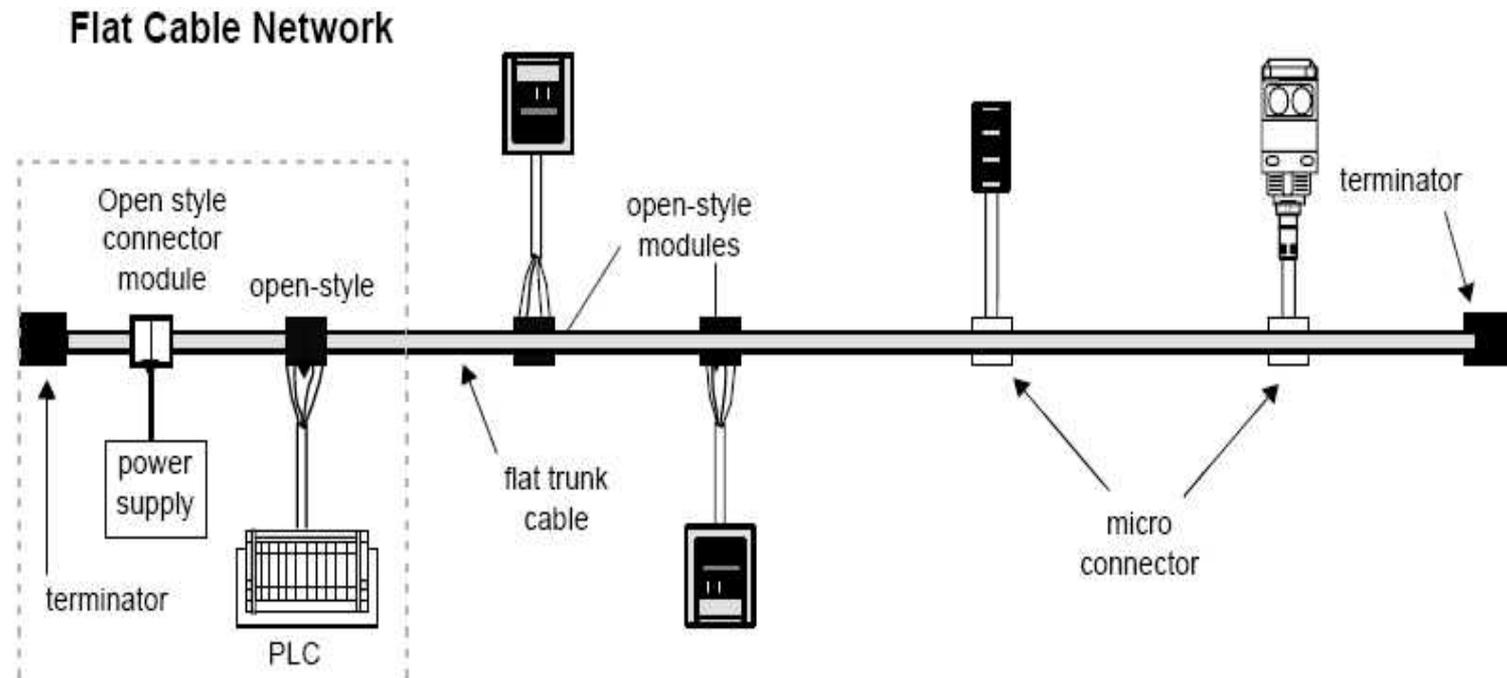


**Figure 5**  
**Flat Cable with Flat Trunk**  
**Connectors (IP67)**



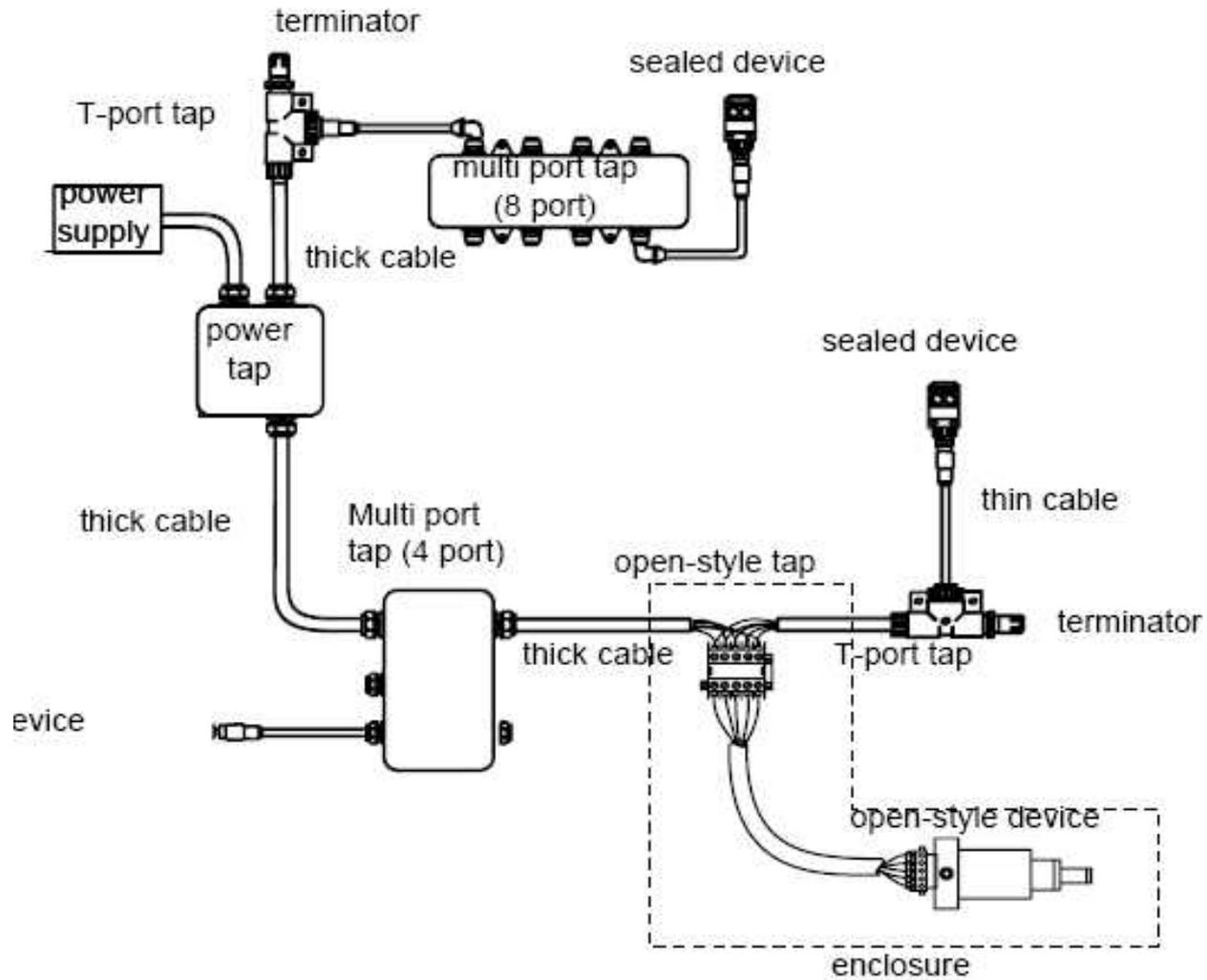
➤ **Topologie** : Toutes les topologies sont envisageables pour CANopen, attention cependant à respecter les admissibles (cf norme), et à ne pas oublier les (120 Ω) :

### Topologie      sur câble plat :

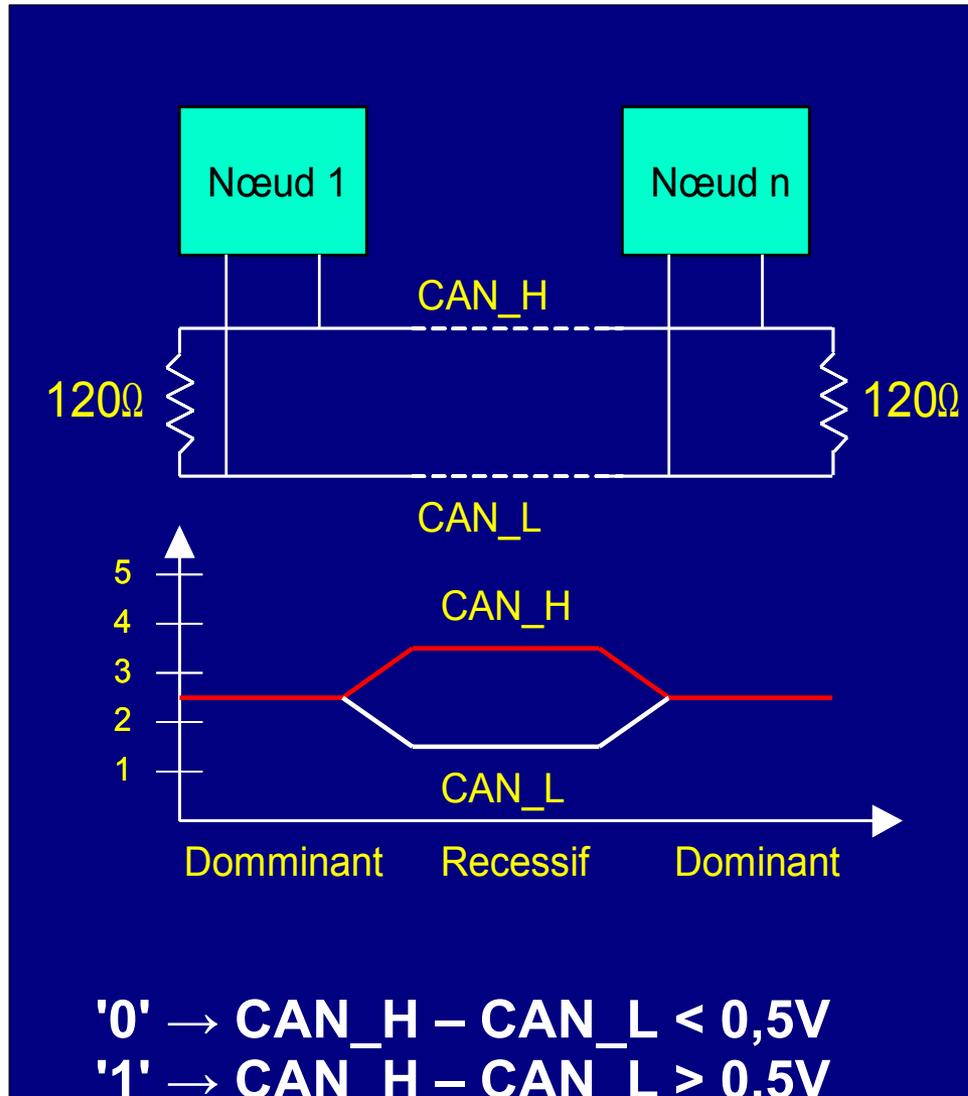


# Topologie

# sur câble blindé :

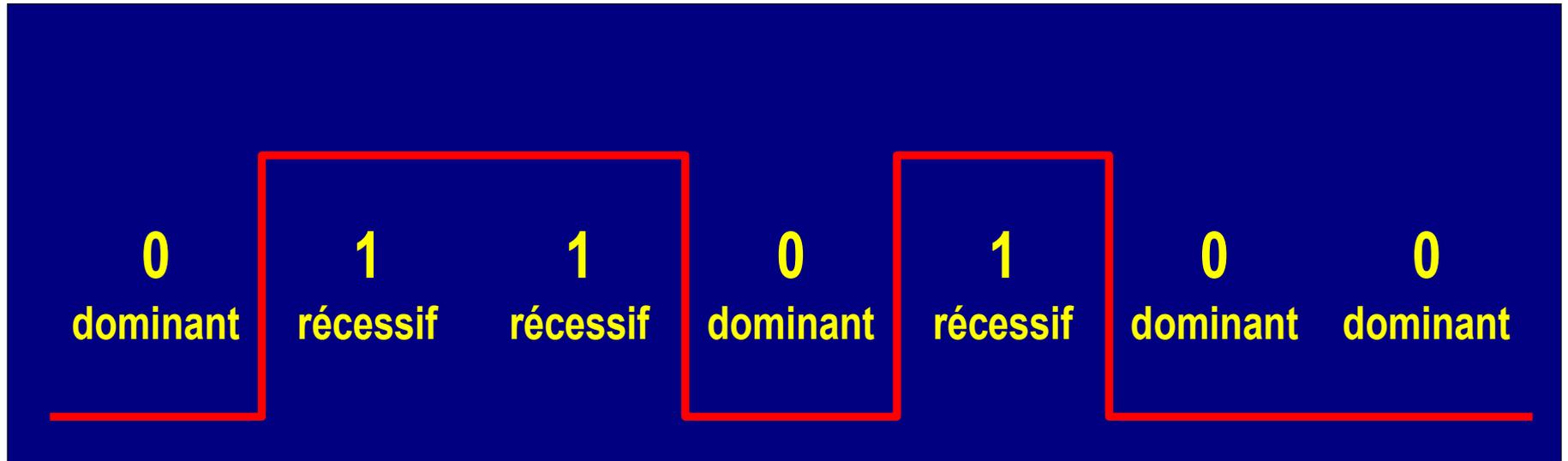


**Codage** : Le codage des bits est de type avec un système de bits ('0') et ('1') :



*Note : La transmission des données est*

Cela signifie que si plusieurs nœuds sur le bus, ce sont les qui sont sur le bus.

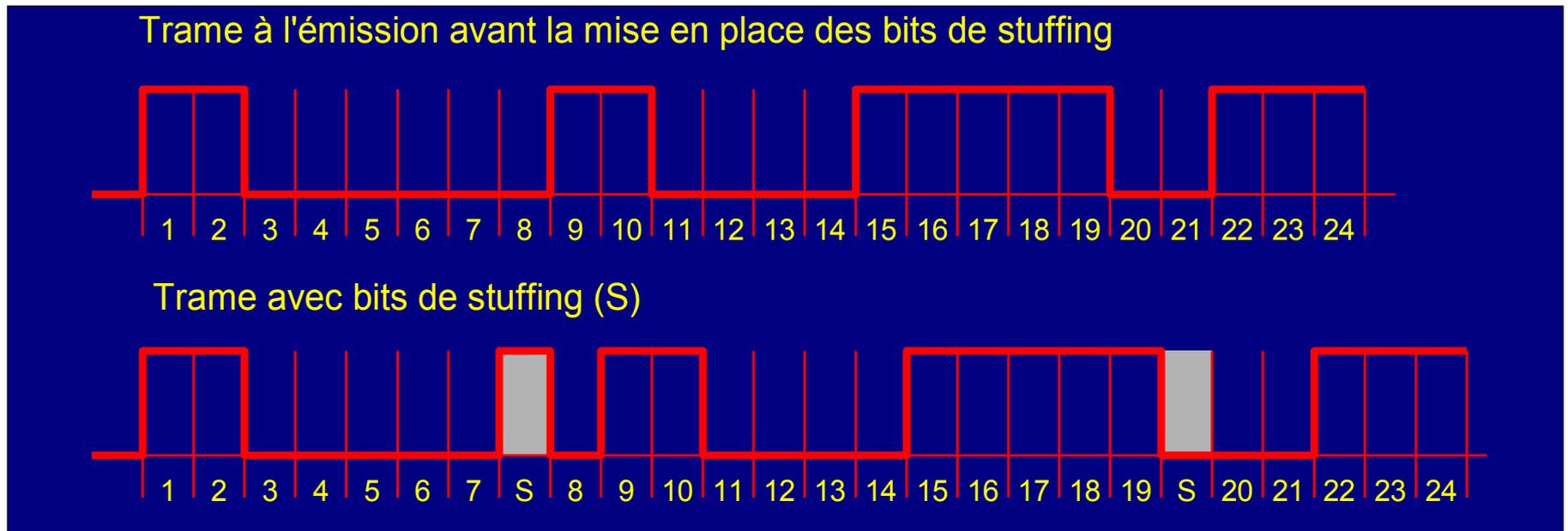


Cette particularité va être exploitée par la couche liaison de données pour .

➤ **Bit Stuffing** : Le codage NRZ pose problème dans le cas d'une

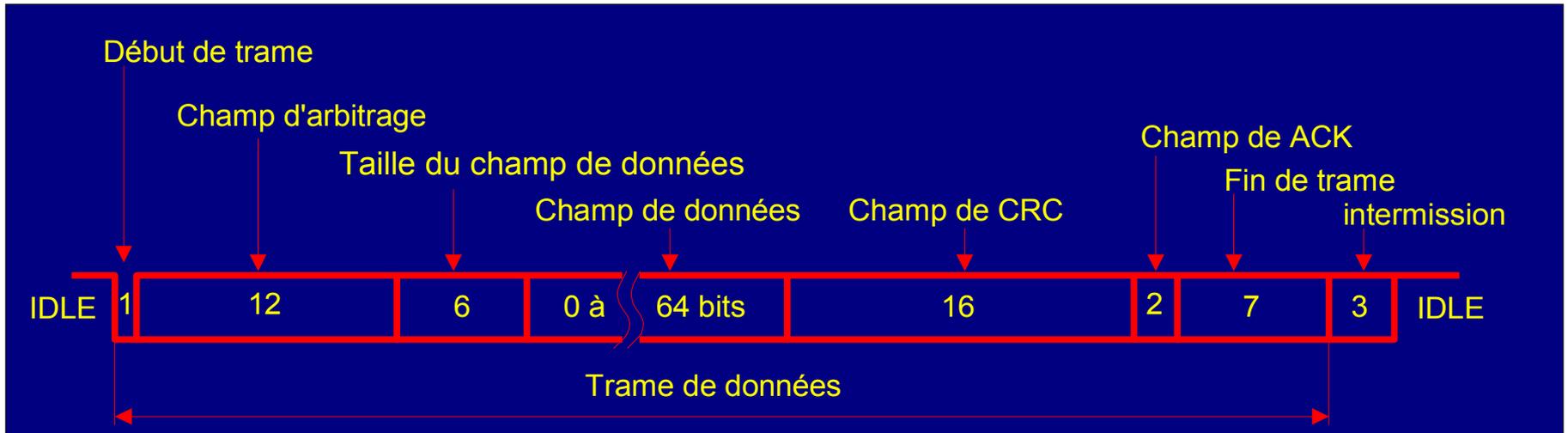
En effet, contrairement au codage Manchester où l'on a 1 changement d'état par bit transmis, ce qui permet au nœud récepteur de se resynchroniser à chaque bit, ici, on peut facilement se

→ **Parade** : Le . Cette technique consiste à sont transmis. Evidemment, à la réception, il faudra distinguer les bits de stuffing des bits d'information.



# c – Couche Liaison de données :

## ➤ Format d'une trame de données :

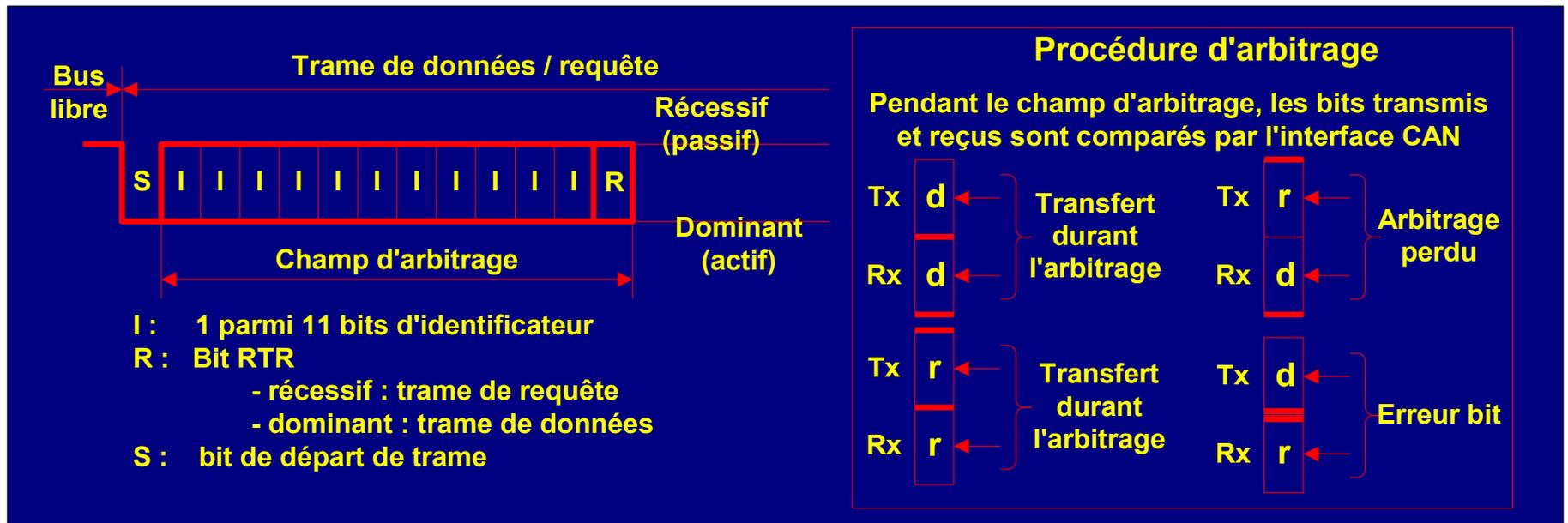


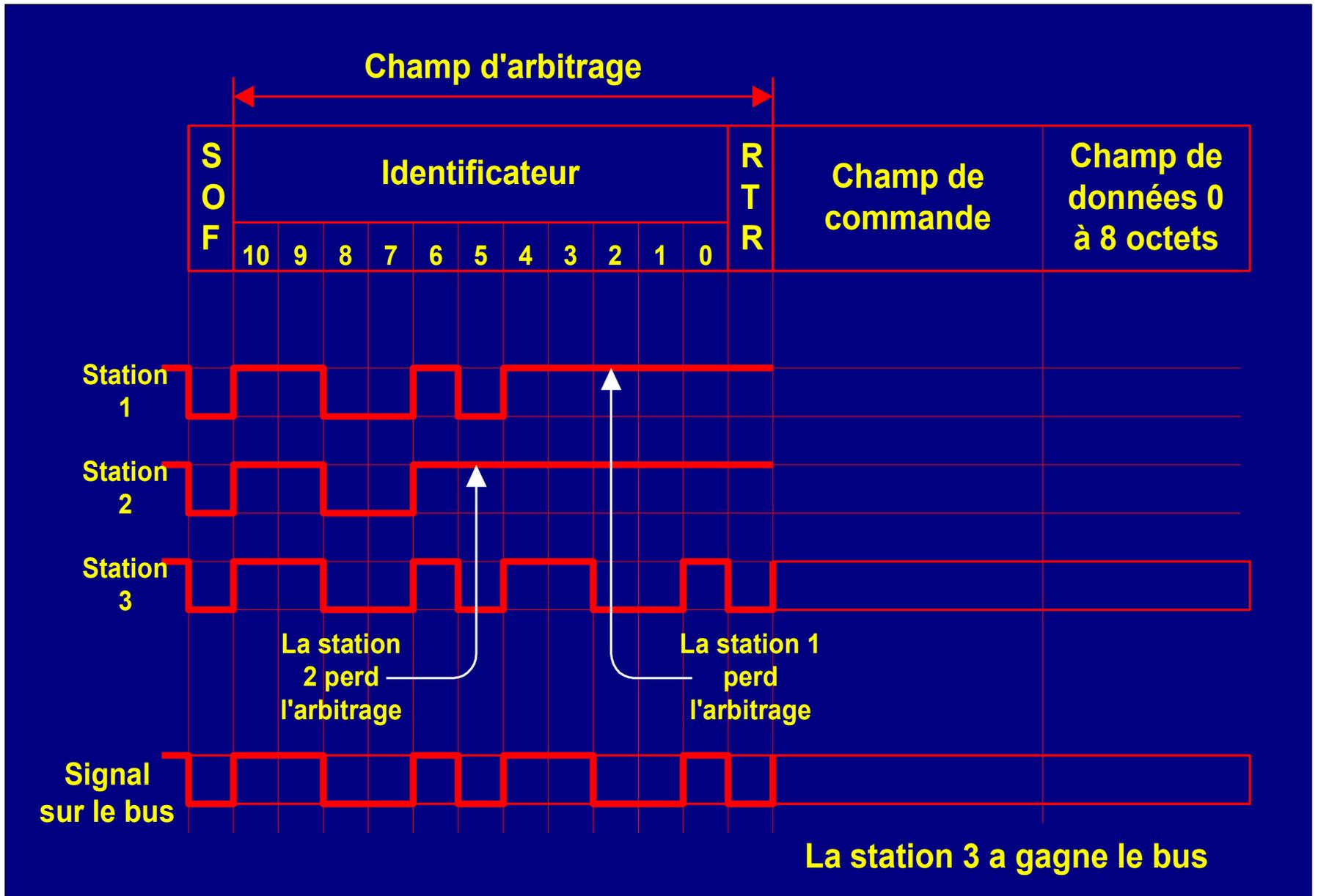
➤ Principe du CSMA/CA : La topologie du réseau CAN fait que par nature, les informations émises par un nœud sont vers l'ensemble des autres nœuds

Or, CANopen n'est pas un réseau de type maître esclave, donc peuvent prendre la parole. Un mécanisme d' est donc nécessaire. Cette fonction va être remplie par une méthode d'accès au médium de type : « ».

➤ **Méthode d'arbitrage** : Les échanges sur le réseau ne peuvent débuter qu'à des **matérialisés par le bit** qui débute la trame. La **est une fonction primordiale implantée dans les équipements CAN).**

Le premier champ de la trame est un **dans lequel tous les nœuds qui souhaitent prendre la parole vont émettre un (unique sur le réseau).** Chacun va alors **sur le bus et ce qu'il émet et ce qu'il écoute :**





## ➤ Rôle des bits dans le champ d'arbitrage:

- ✓ Le bit (“ ”) est dominant il signale à toutes les stations le début d'un échange. Cet échange ne peut démarrer que si le bus était précédemment au repos.  
sur le front montant de ce bit.

- ✓ Identificateur : La longueur de l'identificateur est de , les bits sont transmis MSB en tête. Les 7 bits les plus significatifs (de ID\_10 à ID\_4) ne doivent pas être tous récessifs.

(donc les valeurs interdites sont : ID = 1111111XXXX soit  $2^{11} - 2^4 = 2032$  combinaisons.)

Il du noeud qui émet.

- ✓ Le bit RTR : il permet de (trames de requêtes).

## ➤ Groupes de champs d'arbitrage :

Les identifiants de connexion sont répartis en 4 groupes, en fonction des niveaux de priorité des messages. Un identifiant peut comporter :

- ✓ Un                      représentant le niveau de priorité du message porté sur le bus;
- ✓ Un                      indiquant le numéro du noeud initiant la connexion.

Connection ID = CAN Identifier (bits 10:0)											Used for
10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
0	Message ID				Source MAC ID						Message Group 1
1	0	MAC ID					Message ID				Message Group 2
1	1	Message ID			Source MAC ID						Message Group 3
1	1	1	1	1	Message ID						Message Group 4
1	1	1	1	1	1	1	x	x	x	x	Invalid CAN Identifiers

➤ **Fragmentation des trames :**

*CANopen prévoit une fragmentation des trames lorsque le champ de données dépasse les .*

*Le premier octet du champ de données vaut dans le cas d'une , et indique le dans le cas contraire.*

# c – Couche Applicative :

## ➤ Les différents types d'objets échangés :

### ✓ Objets données process (PDO) :

Les objets données process (PDO) sont utilisés pour leur des données process.

Un PDO peut transporter des données utiles , ce qui est le maximum pour une trame CAN non fragmentée

La transmission d'un PDO utilise le modèle “ ” de CAN étendu par .

Le transfert synchronisé des PDOs s'appuie sur le transfert des messages SYNC sur le bus CAN. Un PDO est envoyé en après un nombre configurable (de 1 à 240) de reçus.

Il est aussi possible d'attendre la disponibilité des variables du processus d'application et d'envoyer un PDO après la prochaine réception d'un message SYNC.

Ceci est appelé le .

## ✓ Objets gestion réseau (NMT) :

Les objets gestion réseau (NMT) changent les états, ou contrôlent les états d'un équipement Can Open.

Un message NMT est un message avec l'identifiant CAN '0', ce qui fournit aux messages NMT

Le message NMT consiste toujours en dans la trame CAN :

- Le premier octet contient la ;
- Le second octet contient l' .

Un équipement CANopen démarre dans l'état « initialisation » une fois le bouton de mise en service appuyé. Lorsque l'équipement a terminé son initialisation, il fournit un objet NMP de afin de prévenir le maître.

Le protocole de pour la surveillance de l'état de l'équipement est implémenté avec les objets NMT.

## ✓ Objets fonctions spéciales (SYNC, EMCY, TIME) :

- Can Open doit avoir un `0x00` pour synchroniser les actions des noeuds Can Open. Un producteur SYNC émet périodiquement l'objet SYNC. `0x00`. Ceci peut entraîner l'apparition d'un retard due à la priorité de ce message.
- L'erreur interne d'un équipement peut déclencher un `0x01`. La réaction des clients EMCY dépend des applications. Le standard Can Open définit plusieurs codes d'urgence. L'objet urgence est transmis dans une trame CAN unique de 8 octets.
- Une trame CAN avec l'ID CAN 256 et 6 octets de données utiles peut être utilisée pour transmettre l'heure du jour à plusieurs noeuds Can Open. Cet `0x00` contient la valeur de la date et de l'heure dans l'objet de type Time-Of-Day.

## ✓ Mécanismes de surveillance (Watchdog) :

Can Open possède 2 méthodes de surveillance de l'état des équipements :

- Un  peut  chaque équipement à des intervalles de temps configurables.

Cette méthode est appelée “”. Cette technique est cependant consommatrice de bande Passante.

- Un autre mécanisme est l' de la part de .

Cette méthode permet d'économiser la bande passante par rapport à la méthode dite “Node guarding”.

## d – Exemple de matériel CANopen :

- *PC industriel Wago :*

758-876

**WAGO-I/O-IPC-P14 Linux 2.6**

High-performance industrial PC with Pentium®M 1,4 GHz



*PC pour  
environnement  
industriel, OS  
Linux embarqué.*

*Maître CANopen  
intégré avec  
connectique.*

## • Codeur de Position (absolu) CANopen :



### Codeur antidéflagrants homologué ATEX Directive 94/9/CE

Codeur à enveloppe antidéflagrante pour atmosphères explosibles, environnement gaz et poussières.

Conception robuste pour application à fortes sollicitations

Axe traversant jusqu'à 30mm.

Domaines d'application : atmosphères explosibles sauf mines grisouteuses

### Paramètres programmables

**Résolution**: définit le nombre de point par tour (0 à 8 192)

**Résolution globale (Total Measuring Range)** : définit le nombre de codes total du codeur (2 à 536 870 912)

**Vitesse de transmission** : configurable de 10kbaud (1 000) à 1 Mbaud (40 m) ; valeur par défaut : 20 Kbaud

**Adresse**: définit la position logicielle du codeur sur le bus (1 à 127, valeur par défaut : id = 1)

**Sens** : Permet de définir le sens de comptage du codeur

**2 butées programmables**: une butée haute et une butée basse

**RAX** : définit la valeur de sa position actuelle (axe immobile)

### Les modes de communication

L'interrogation du codeur peut se faire suivant 3 modes :

**Mode POOLING**: le codeur répond aux demandes du maître. Ce mode permet de programmer et d'interroger les paramètres du codeur et sa position

**Mode CYCLIQUE**: le codeur transmet sa position de manière asynchrone. La fréquence d'émission est définie par le registre Cyclique Timer programmable de 0 à 65 535 ms

**Mode SYNCHRO**: Le codeur transmet sa position sur une demande de manière synchro au maître

### CONNECTIQUE CANOPEN

Bleu	Noir	Blanc	Rouge
CAN LOW	0V	CAN HIGH	11/30Vdc

✓ Exercice :

Soient 3 noeuds connectés à un réseau CANOpen possédant les identifiants 2, 3 et 5.

Ces 3 noeuds “prennent la parole” simultanément sur le bus pour émettre un message de type “groupe 2”.

1 / Tracez en concordance des temps les bits émis par chacun des noeuds (indiquez si ces bits sont dominants 'D' ou récessifs 'R').

2 / Quel noeud gagne l'arbitrage ?

3/ Tracez, en concordance avec le chronogramme précédent, les tensions appliquées sur les 2 lignes du bus  $V_{CAN\_L}$  et  $V_{CAN\_H}$ .