Transmission

- q Le codage et la transmission
- q La transmission en bande de base
- q La Modulation
- q Les modems
- q Le multiplexage
- q La numérisation
- q La détection et correction des erreurs
- q Contrôle d'échanges: Send & Wait et Sliding Window

Deux types d'information

- Données continues
 - données continues résultant de la variation continue d'un phénomène physique (voix, température, image, lumière, ...)
 - infinités de valeurs dans un intervalle borné
 - un capteur fournit une tension électrique proportionnelle à l'amplitude du phénomène
- Données discrètes
 - suite discontinue de valeurs dénombrables
 - un texte est une association de mots eux-mêmes composés de lettres (symboles élémentaires)

Traitement informatique

- Il faut associer une valeur binaire à chaque élément d'information
 - numérisation de l'information pour des données continues (échantillonnage)
 - codage de l'information pour des données discrètes (code Baudot, code ASCII, ...)

Convertisseur

Conversion numérique

5	6	6	2	1	2
---	---	---	---	---	---

Deux étapes:

q Codage des informations

Ø Information discrète: Code ASCII (7 bits),
EBCDIC (8 bits), Unicode (16bits)

Ø Informations continue:

échantillonnage, quantification, codage

q Transmission des informations

ü Bande de base

ü Modulation (large bande)

Codage des informations discrètes

Codage des informations continues

Temps entre deux échantillons

Codecs

Conversion numérique

1 4 2 3 2 3 1

Exemple : Numérisation de la parole téléphonique

MIC (Modulation par Impulsion): en Europe:

64 Kbits/s = 8 000 octets/s.

On prélève 1 octet toutes les 125 μ s

PCM (Pulse Code Modulation) en Amérique: 56 kbits/s

Baud, Valence, Bande passante, Capacité

- ✓ Horloge-dispositif permettant d'obtenir des signaux périodiques et servant de base aux techniques de synchronisation et d'échantillonnage
- ✓ Sur une ligne de communication la transmission est cadencée (rythmée) par une horloge.

Le baud (R)- c'est le nombre de top horloge /seconde
C'est à dire le nombre de temps élémentaires/seconde

Ex: 50 bauds veut dire, 50 top horloge= 50 temps élémentaires

Signal

Un signal ($s(t)$) est caractérisé par son amplitude (A), sa fréquence (f) et sa phase ()

$$s(t) = A \sin(2 \pi f t + \phi).$$

Le signal est transportée sous forme d'une onde faisant varier une des caractéristiques physiques du support:

ddp électrique (volts)

Intensité lumineuse (fibre optique) (A)

Valence, Bande passante

✓ A chaque temps élémentaire, il peut y avoir l'envoi d'un signal

✓ Valence (V) - d'un signal c'est le nombre de bits transmis par temps élémentaire (par état physique)

✓ Capacité (C) - d'une ligne c'est le nombre de bits qui peuvent être envoyés par seconde.

Ex: $C = 1000 \text{ bits/s} = 1 \text{ Mbits/s}$.

✓ Bande passante (W) – caractérise tout canal de transmission. C'est la plage de fréquences dans laquelle les signaux sont Correctement reçus. $W = f_{\max} - f_{\min}$

Ex1: RTC, 300Hz à 3400 Hz. $W = 3400 - 400 = 3000 \text{ Hz} = 3 \text{ KHz}$.

Ex2: L'oreille humaine est sensible dans la bande 15-15 000 Hz

Théorème Nyquist

$$C = R \log_2 (2^V) = R * V,$$

V Valence, R baud, C capacité (bits/s)

$$R=2W.$$

Théorème de Shannon

$$C = W \log_2(1+S/B), \log_{10} (S/B) = \text{dB}.$$

S signal, B bruit, W bande passante

Ex1: RTC, W=3100 Hz, S/B= 1000, C $\approx$ 30 000 bits/s

Transmission

Problème:

Comment l'émetteur peut-il envoyer un signal que le récepteur reconnaîtra comme étant '0' ou '1'

Solutions:

- ✓ Transmission en bande de base
- ✓ Transmission par modulation

- Transmission en bande de base
 - les bits sont directement représentés par des valeurs de tensions
 - simplicité du codage mais distances limitées à quelques kilomètres (bande passante, rapidité de modulation, rapport signal/bruit du canal)
 - occupe toute la bande
 - code NRZ, code Manchester, code Miller, ...

Codage en bande de base

Codage dans les Réseaux locaux

Problèmes des Signaux en bande de base:

Q Dégradation rapide au fur et à mesure de la distance parcourue.

Q Si le signal n'est pas régénéré très souvent, il prend une forme quelconque que le récepteur est incapable de comprendre.

Solution (Modulation)

Ø Si distance (>5km) on utilise plutôt un signal sous forme sinusoïdal.

Ce type de signal même affaibli, peut très bien être décodé par le récepteur

- Transmission large bande ou par modulation
 - utilise les théories de Fourier sur la décomposition d'un signal périodique
 - adaptée aux longues distances (transposition dans un domaine de fréquences adapté au support, protection du bruit)

∅ Modulation de fréquences

∅ Modulation d'amplitudes

∅ Modulation de phases

Modulation d'Amplitude

On considère un signal $s(t) = A \sin (2\pi ft)$, où f est la fréquence et A l'amplitude.

1 $\longrightarrow$ $s(t) = A \sin (2\pi ft),$

0 $\longrightarrow$ $s(t) = A/2 \sin (2\pi ft),$

Modulation d'amplitude

Modulation de fréquences

1 $\longrightarrow$ $s(t) = A \sin (2\pi ft)$

0 $\longrightarrow$ $s(t) = A \sin (2\pi 2ft)$

Modulation de phase

1 $\longrightarrow$ $s(t) = A \sin (2\pi ft + \pi)$

0 $\longrightarrow$ $s(t) = A \sin (2\pi ft)$

Les Modems

Transformer les signaux binaires de base en signaux analogiques sous forme sinusoïdale.

Modems

Normalisés par l'IUT-T: Avis

Avis	Débit (bits/s)	Type de modulation
V.21	300	
V.32	4 800/9 600	Phase+amplitude
V.90	56 000/33 600	Phase+amplitude
V.92	56000/48 000	Phase+amplitude

Modems xDSL (Cours prochain)

Multiplexage

- ⊘ Modulation - Adaptation du signal au canal
- ⊘ Multiplexage- Partage de la bande passante du canal

Voies bande étroite

Multiplexage fréquentiel

Principe- Découpe la bande passante (large) en plusieurs sous bande (étroite). Chaque sous bande est affectée à une voie de transmission.

Multiplexage temporel

Principe: Des bits (ou des octets) sont prélevés successivement sur les différentes voies reliées au multiplexeur pour construire Un train de bits (ou d'octets) qui constituera le signal composite.

ü A chaque voie est affecté un intervalle de temps (IT), intervalle pendant lequel elle envoie.

Le multiplexage temporel est plus efficace puisqu'il fait une meilleure utilisation de la bande passante.

Problème- Des données sont prêtes sur une voie, mais ce n'est pas son tour? Il faut donc mémoriser ces données en attendant son tour!

Attente peut être lente!!

Multiplexeur doit avoir donc une mémoire tampon!!

Multiplexage statistique

La voie haute vitesse prend en charge successivement les voies basse vitesse 4, 7 et 2.

$$C = \sum_{k=1}^n C_k$$

N.B. Un numéro précède les données pour connaître la voie en question

Erreurs de Transmission

□ Détection et retransmission (Codes détecteurs).

Techniques:

§ Bit de parité

§ La plus utilisée CRC (Code Reduncy Cyclic)

□ Détection et Correction (Code Correcteurs):

indispensable pour les supports physiques de mauvaise qualité ou pour des applications qui demande le transport de données précieuses. Plusieurs techniques-

- envoyer 3 fois la même information et on choisit la plus probable,
- FEC (Forward Error Correction) basée sur des algorithmes complexes (BCH, Reed-Solomon, et TurboCodes)

Détection et Correction d'erreurs

q Avant 2004:

Détection et Correction d'erreurs gérées au niveau trame (couche2)
du fait que la qualité lignes physiques était insuffisante pour obtenir
des taux d'erreurs acceptables.

q Actuellement le problème est différent:

✓ Le taux d'erreurs en lignes est devenu satisfaisant (moins que 10^{-9})
Cela provient des techniques de codages et de la fibre optique

✓ Les applications multimédias ne tolèrent pas la perte de temps
associés aux reprises sur erreurs.

✓ D'où détection et retransmission est la plus utilisée en ce moment

I Information Utile

C Donnée du contrôle $C = f(I)$

T Information Utile Donnée du contrôle

La fonction f est connue de l'émetteur et le récepteur.

T est transmis au récepteur. Il reçoit T'

T' Donnée à transmettre Donnée du contrôle
I' C

Le récepteur reçoit I'' et recalcule $f(I')$ et la compare à C qu'il a reçu:

Si $C = f(I')$ alors pas d'erreurs

Sinon erreurs, soit corriger, soit demander retransmission.

VRC (Vertical Redundancy Check)

Principe:

§ Information utile = $b_1. b_2. \dots b_n$

§ Contrôle (c=1 bit) :

✓ Parité paire /

$c = 0$, si $b_1 + b_2 + \dots + b_n$ est pair, $c = 1$ sinon

✓ Parité impaire :

$c = 0$ si $b_1 + b_2 + \dots + b_n$ si est impair $c = 1$ sinon

L'information transmise: $b_1. b_2. \dots b_n c$

§ Cette méthode détecte les erreurs en nombre impairs.

§ Exemple: $I = 10110100$, bit contrôle = **0**

101101000

LRC: Longitudinal Redundancy Check

- q Principe- Regrouper les données sous forme de blocs pour effectuer un codage VRC pair selon les lignes et les colonnes.
- q Exemple: Soit le Message HELLO! à envoyer:

H	1001000	0
E	1000101	1
L	1001100	1
L	1001100	1
O	1001111	1
!	0100001	0
LRC	1100011	0

- q Message transmis est:

10010000 10001011 10011001 10011001 10011111 01000010 **11000110**

- q Cette méthode permet de détecter toutes les erreurs simples, doubles ou triples.

CRC (Cyclic Redundancy Check)

- q Détection par code cyclique , connu aussi sous le nom de codes polynomiaux .
- q Le principe est simple :- L' émetteur et le récepteur se mettent d'accord sur un diviseur. Exemple: 84
- q Information de contrôle = le reste de la division de message sur diviseur.
 - ✓ Message 57268
 - ✓ Contrôle = $57268/84 = 64$
 - ✓ Message transmis = 5726864

CRC (Généralisation)

- ❑ Principe:-L'émetteur et le récepteur se mettent d'accord sur un polynôme générateur $G(x)$ de degré r .
- ❑ Message à envoyer: $B=b_k b_{k-1} \dots b_1 b_0$ de k bits est traité comme un polynôme $M(x) = b_k x^k + b_{k-1} x^{k-1} \dots + b_1 x^1 + b_0$ de degré k
- ❑ Le Contrôle c 'est le reste $R(x)$ de la division de $x^r * M(x)$ par $G(x)$.
- ❑ Message transmis T , $T(x) = x^r * M(x) + R(x)$.
- ❑ Exemple: $G(x) = X^2 + 1$
 $M = 1011001$, $M(x) = 1 + x^3 + x^4 + X^6$. $R(x) = x + 1$.
Message à envoyer est: 1011001 11

Trame

- Le flot de bits entrant doit être segmenté en blocs appelés trames.
- Pourquoi?
 - Si une erreur se produit lors de la transmission, l'unité de retransmission sera la trame (au lieu de retransmettre toute l'information, on renvoie simplement une trame).
 - Certains types de réseaux imposent une limite sur la taille de trames
- **Problème:** Comment délimiter une trame (le récepteur doit être capable de savoir le début et la fin de chaque trame) ?

FORMAT D'UNE TRAME HDLC

FORMAT D'UNE TRAME IEEE 208.3

FORMAT D'UNE TRAME ETHERNET

Délimitation de trames

- Insérer des silences entre les trames :

Inconvénient : Les réseaux garantissent rarement les délais → Possibilité de destruction de certains temps de silence ou de créer d'autres à l'intérieur des trames.

Délimitation de trames

- **Compter les caractères** : Ajouter un caractère dans l'en-tête d'une trame indiquant le nombre de caractères qu'elle contient
- *Inconvénient* : Si lors de la transmission une erreur se produit dans le champ indiquant le nombre de caractères, le récepteur ne serait plus capable de délimiter correctement les trames.

Livre 2004

Délimitation de trames

- Ajouter des caractères de début de trame, de fin de trame et de transparence :
 - Début de trame= **DLE STX** (Data Link Escape, Start of TeXt)
 - Fin de trame= **DLE ETX** (Data Link Escape, End of TeXt).

DLE **STX** **A** **0** **DLE** **B** **DLE** **ETX**

- Pour éviter que la séquence **DLE STX** ou **DLE ETX** se trouve parmi les données à envoyer, on ajoute un caractère DLE devant tout caractère DLE apparaissant dans les données à transmettre.

Délimitation de trames

Inconvénient : Les séquences de bits associées aux délimiteurs de trames dépendent du mécanisme de codage de caractère utilisé.

Délimitation de trames

- **Utiliser des fanions et des bits de transparence :**
 - Début de trame = 01111110 (fanion)
 - Fin de trame = 01111110 (fanion)

- Pour éviter qu'un fanion se retrouve parmi les données à envoyer, on ajoute des bits de transparence. Plus précisément, on insère un bit 0 après chaque séquence de cinq « 1 » consécutifs trouvés dans les données à transmettre.

Bits de Transparence

Le bit 0 ajouté est appelé bit de transparence.

Délimitation de trames

- **Violer le codage normale de la couche physique :**
 - Dans certains réseaux locaux, une suite de deux états physiques est utilisée pour coder un bit.
 - 0= impulsion positive suivie d'une impulsion négative.
 - 1= impulsion négative suivie d'une impulsion positive.
 - Les suites positive-positive et négative-négative ne sont pas utilisées : On peut s'en servir afin de _____

Ne peut jamais faire partie
des données

Le contrôle de l'échange

~~Send & Wait~~

~~Sliding Window~~

Send & Wait

- Envoyer et attendre
 - *Hypothèses:*
 - Les données utiles circulent dans un seul sens.
 - Les trames envoyées contiennent l'information nécessaire (CRC par exemple) pour que le récepteur puisse détecter les erreurs éventuelles.
 - *Côté récepteur :*
 - Si la trame reçue ne contient pas d'erreur, il envoie un message d'acquiescement ACK.
 - Si la trame reçue contient des erreurs, il n'envoie rien.
 - *Côté émetteur :*
 - Il envoie une trame et il attend une durée τ ($\tau \geq$ au temps requis pour qu'une trame fasse un aller retour).
 - Si au bout de τ unité de temps, il ne reçoit pas un acquiescement ACK, il retransmet la trame.

Send & Wait

- Envoyer et attendre:

Send & Wait

■ Envoyer et attendre:

Problème : Si l'acquittement d'une trame(n) est perdu, l'émetteur va la retransmettre mais le récepteur va la considérer comme une nouvelle trame!

Send & Wait

■ Envoyer et attendre:

Solution : Il suffit de numéroter les trames pour résoudre le problème précédent. À cette fin, on va ajouter un champ dans l'en-tête de chaque trame pour mettre leurs numéros.

Question: Quelle est la longueur du champ numéro?

Réponse: la seule ambiguïté du côté de récepteur est de savoir s'il s'agit de la trame précédente ou d'une nouvelle trame, donc un seul bit suffira pour la numérotation des trames. La première trame porte le numéro 0, la deuxième 1, la troisième 0, la quatrième 1, etc.

Send & Wait

- Envoyer et attendre:
 - *Avantages:*
 - Simplicité : Facile à comprendre et à implanter.
 - Il ne demande pas beaucoup de mémoire : Le récepteur utilise un tampon qui peut contenir une seule trame.
 - Contrôle de flux : L'émetteur n'envoie pas plus que ce que le récepteur peut traiter. Il envoie une trame et il s'assure qu'elle a été traitée par le récepteur avant d'envoyer la suivante.
 - *Inconvénients :*
 - Les données utiles circulent dans un seul sens.
 - Le canal de transmission n'est pas exploité comme il faut. Durant à peu près la moitié du temps, l'émetteur chôme.

Send & Wait

■ Envoyer et attendre:

Robustesse : Avec le protocole précédent, si l'émetteur ne règle pas convenablement son temporisateur (plus petit que la valeur convenable), Il y aura la possibilité que le récepteur rejette des trames en les croyant des retransmissions.

Send & Wait

■ Envoyer et attendre:

Protocole plus robuste : On veut un protocole qui fonctionne convenablement même si l'émetteur ne règle pas convenablement son temporisateur.

Solution : numéroter les acquittements.

Sliding Window

■ Protocoles avec fenêtre d'anticipation:

- *Amélioration:* Pour permettre une meilleure utilisation de la bande passante du canal de transmission, on va permettre à un émetteur d'envoyer plusieurs trames avant de recevoir un acquittement.

Sliding Window

- **Protocoles avec fenêtre d'anticipation (sliding window):**
 - *But:* Transmettre les données dans les deux sens.
 - *Canaux de transmission et leur utilisation:*
 - On dispose de deux canaux de transmission: un pour l'émetteur et l'autre pour le récepteur.
 - Chacune des deux entités utilise son canal pour envoyer les données utiles aussi bien que les acquittements.
 - Pour mieux exploiter le canal, une trame peut transmettre à la fois des données utiles et des acquittements des trames déjà reçues.
 - <Flag> <ACK> <Paquet><CRC> <Flag>
 - <Flag> <ACK> <CRC> <Flag>

Les protocoles à anticipation

■ Principe

Sliding Window

- **Protocoles avec fenêtre d'anticipation:**
 - Il est clair que l'envoi de plusieurs trames avant la réception d'un acquittement va augmenter le taux d'utilisation du canal de transmission.
 - Cependant, il faut trouver une solution efficace aux trames perdues ou erronées .

Sliding Window

- **Protocoles avec fenêtre d'anticipation:**
 - **Retransmission continue (Go-Back-N):**
 - L'émetteur reprend sa transmission à partir de la trame erronée.
 - Toutes les trames envoyées après une trame erronée ou perdue seront ignorées par le récepteur.

Sliding Window

■ Retransmission continue (Go-Back-N):

Sliding Window

- Retransmission continue (Go-Back-N):
 - **Remarque** : Face à la réception d'une trame erronée, on peut envisager l'une des solutions suivantes :
 - Ne rien envoyer → déclenchement du temporisateur.
 - Acquitter la dernière trame correctement reçue.
 - Envoyer un acquittement négatif portant le numéro de la trame erronée. Exemple : NACK(2) veut dire que la trame 2 n'a pas été correctement reçue.
 - **Pour plus d'efficacité**:
 - On suppose que ACK(k) acquitte non seulement la trame k, mais toutes les trames inférieures ou égales à k.
 - Une fois ACK(k), $k > 0$, est reçu alors ACK(k-1) ne sera pas retransmis dans le cas où il n'arrive pas convenablement à sa destination.

Sliding Window

- Retransmission continue (Go-Back-N):

- La taille de la fenêtre :

- Si on utilise un champ de m bits pour numéroté les trames, alors la taille de la fenêtre, W , doit être inférieure ou égale à $2^m - 1$.
- Si $W = 2^m$, certains problèmes peuvent apparaître.

Sliding Window

- Rejet sélectif :
 - Cette stratégie consiste à ignorer seulement les trames erronées.
 - Les trames correctement reçues après une erreur seront toutes stockées.
 - Une fois, la trame erronée est retransmise, la couche liaison réceptrice remet les paquets à sa couche supérieure dans le bon ordre.

Sliding Window

- Rejet sélectif :
- Exemple $m = 4, W=7$

Interprétation côté émetteur:

∅ V : Numéros utilisés et acquittés

∅ X : Numéros utilisés mais non acquittés

∅ Y : Numéros pouvant être utilisés

∅ Z : Numéros ne pouvant pas être encore utilisés.

Interprétation côté Récepteur:

Ø X : numéros reçus et acquittés

Ø Y: Numéros pouvant être reçus

Ø Z : Numéros ne pouvant encore être reçus