

# Introduction aux Télécommunications PROJET

Etude et implantation de la couche physique d'une chaine de transmission par satellite, répondant au standard DVB-S, pour transmettre une image compressée au format jpg.

# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Objectifs - Organisation

### → Objectifs :

#### → Objectif 1:

- → Simuler la couche physique DVB-S : intégration du codage canal à la chaine QPSK déjà réalisée en TP (canal AWGN).
- → Visualiser l'impact du codage canal sur les performances de la chaine de transmission en comparant le TEB sans codage et le TEB avec différentes configurations de codage canal (un seul code, codes concaténés, codes concaténés + entrelaceur).
- → Etre capable d'expliquer le principe de fonctionnement et l'intérêt du codage canal dans la chaine de transmission.

#### → Objectif 2 :

- → Programmer la compression/décompression jpeg (codage source) d'une image noir et blanc.
- → Etre capable d'expliquer le principe de fonctionnement et l'intérêt du codage source dans une chaine de transmission.

#### $\rightarrow$ Objectif 3:

- → Réaliser la transmission d'une image compressée en jpeg en utilisant la modulation QPSK sur canal AWGN afin de visualiser l'impact du bruit dans ce contexte.
- → Intégrer le codage canal et évaluer son apport dans le même contexte que précédemment.

### → Organisation/Déroulement du projet :

- → Travail par groupe de 4,
- → 6 séances prévues à l'emploi du temps,
- → Encadrement « allégé » : un enseignant pour deux groupes.
- → Evaluation : suivi, compte-rendu + codes à fournir pour un groupe de 4.

# Transmission de type DVB-S (Digital Video Broadcasing by Satellite)

- Pour diffuser du contenu multimédia via le satellite
- Transmission fixe, ligne de vue directe => canal stationnaire de type AWGN
  - Propagation dans les bandes Ku (10.7-12.45 GHz) et C (4-6 GHz, zones tropicales)
  - Fortes atténuations : absorption, diffusion due aux gaz et aux molécules d'eau dans l'atmosphère, aux nuages, à la pluie, grande distance entre antennes
  - Bruit (supposé additif, blanc et Gaussien):
    - → Bruit externe = signaux reçus en plus du signal utile :
      - Sources naturelles : atmosphère (orage, foudre), terre, ciel (soleil, voie lactée)
      - Sources artificielles : activité humaine, interférences avec d'autres utilisateurs
    - → Bruit interne = dispositifs électroniques du récepteur : amplificateurs, antennes, etc.
  - Non linéarités.
- Bande passante : 33 MHz (transpondeurs classiques)
   Transmission « Quasi Error Free » (QEF) : TEB < 10<sup>-10</sup>
   Débits : 23,754 à 41,570 Mbps pour des C/N de 4,1 à 8,4 dB

  Réseau de distribution

  Réseau de diffusion

(settop box)

### **Couche physique**

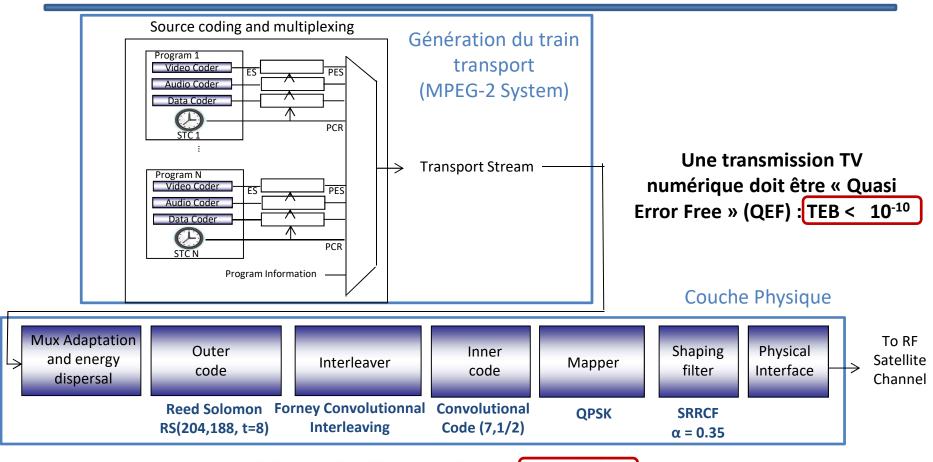


Table D.1: Example of System performance over 33 MHz transponder

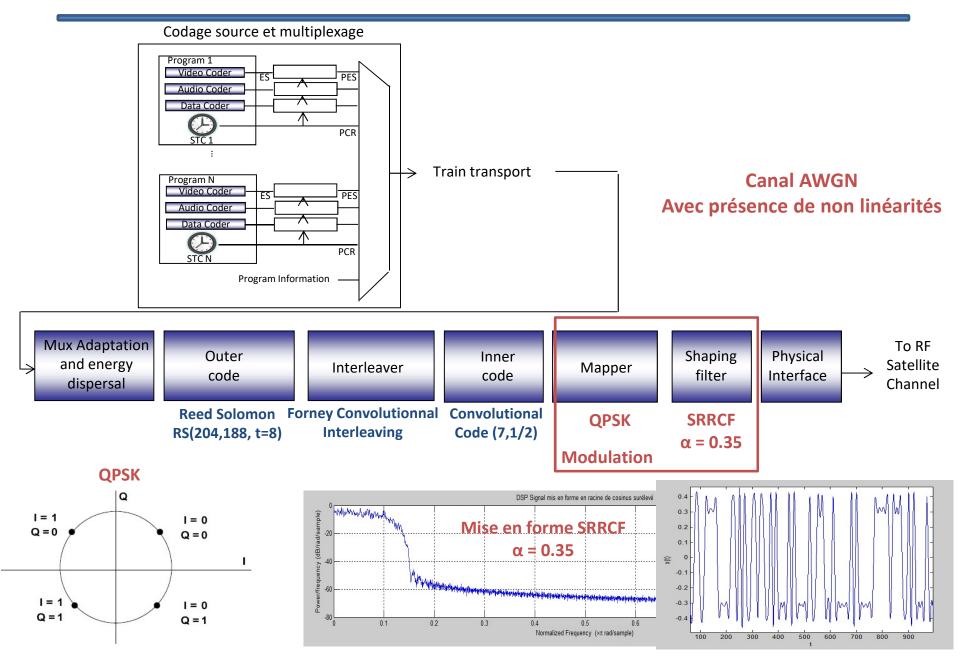
D	ék	it	S
bi	na	ire	25

				2	
Bit Rate Ru	Bit Rate R'u	Symbol	Convolut.	RS	C/N
(after MUX)	(after RS)	Rate	Inner	Outer	(33 MHz)
[Mbit/s]	[Mbit/s]	[Mbaud]	Code Rate	Code Rate	[dB]
23,754	25,776	25,776	1/2	188/204	4,1
31,672	34,368	25,776	2/3	188/204	5,8
35,631	38,664	25,776	3/4	188/204	6,8
39,590	42,960	25,776	5/6	188/204	7,8
41,570	45,108	25,776	7/8	188/204	8,4
			•	•	

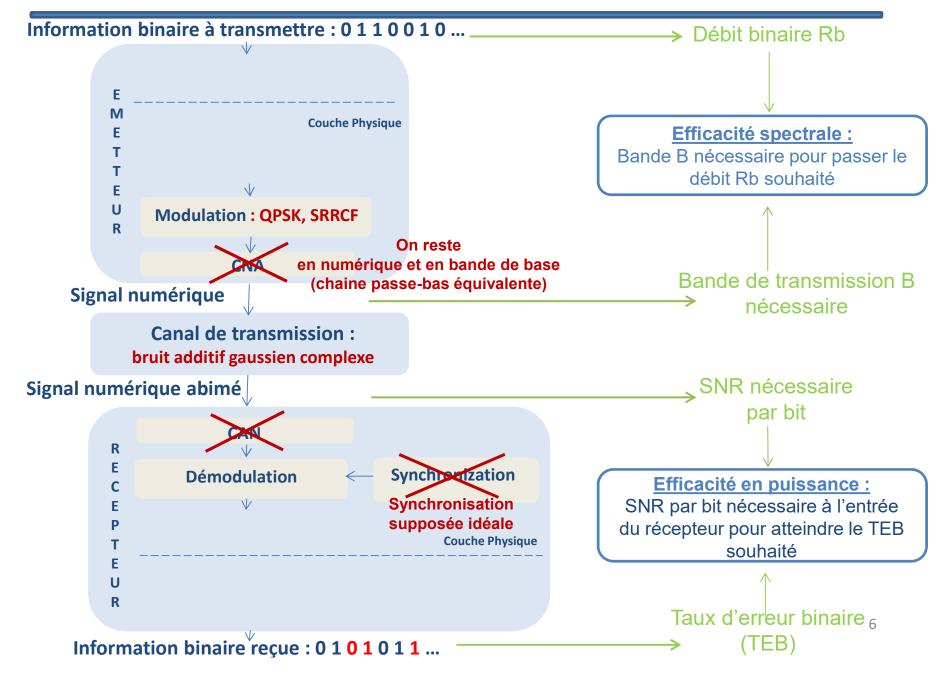
SNRs nécessaires

4

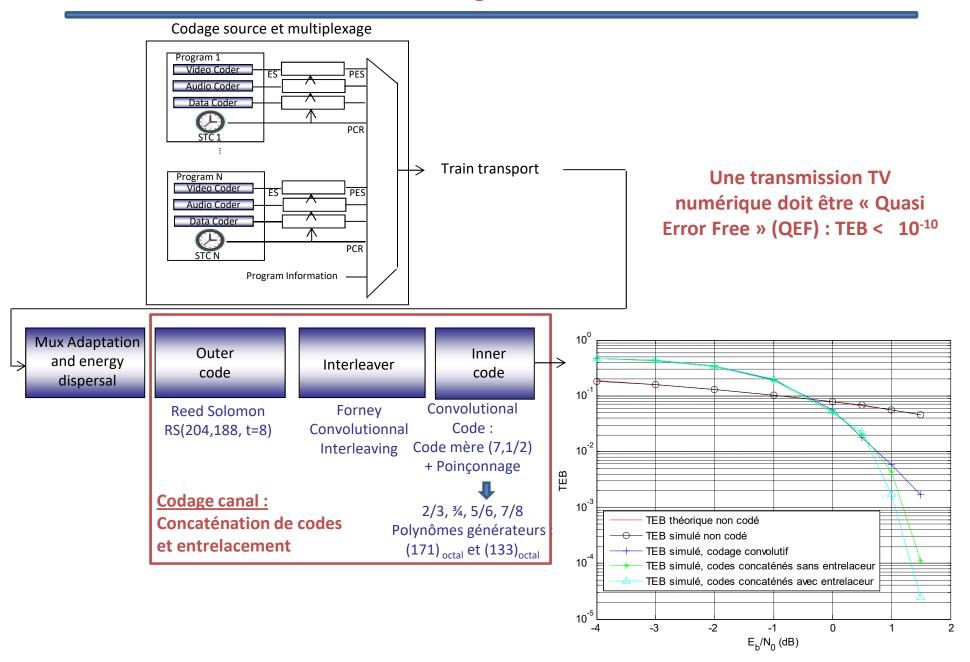
#### **Modulation**



**Modulation/Démodulation: FAIT EN TP** 



## **Codage canal**

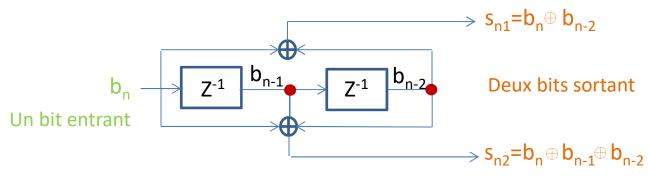


**Codage canal: code convolutif** 



Longueur de contrainte

Rendement



• états du codeur

Initialisation :  $b_{n-1} = b_{n-2} = 0$ 

k bits entrants/n bits sortant => rendement = k/n =1/2

#### Polynômes générateurs :

 $g_1$ =[1 0 1] (pour générer  $s_{n1}$ ) /  $g_2$ =[1 1 1] (pour générer  $s_{n2}$ ) ou 5/7 en octal

$$s_{n1}=1xb_n\oplus 0xb_{n-1}\oplus 1xb_{n-2}$$

#### Mémoire du code :

Nombre de bascule dans le registre à décalage = 2

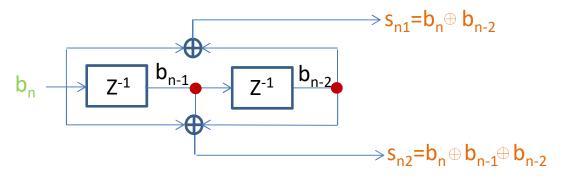
# $s_{n2}=1xb_n\oplus 1xb_{n-1}\oplus 1xb_{n-2}$

#### Longueur de contrainte :

k(mémoire du code +1) = 3

**Codage canal: code convolutif** 

# Exemple: code convolutif (3,1/2)



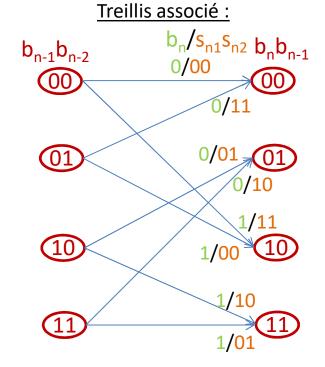
états du codeur

Initialisation :  $b_{n-1} = b_{n-2} = 0$ 

\_ ....

(poly2trellis.m)

b <sub>n</sub>	Etat présent b <sub>n-1</sub> b <sub>n-2</sub>	Etat suivant b <sub>n</sub> b <sub>n-1</sub>	Sorties S <sub>n1</sub> S <sub>n2</sub>
0	00	00	00
1	00	10	11
0	01	00	11
1	01	10	00
0	10	01	01
1	10	11	10
0	11	01	10
1	11	11	01

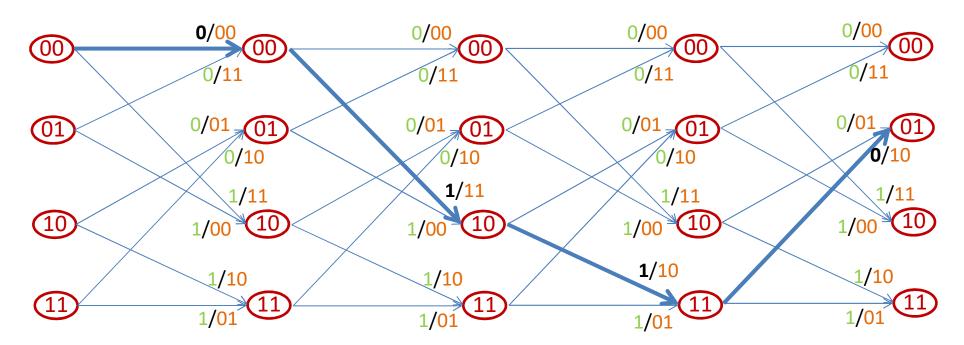


**Codage canal: code convolutif** 

Exemple: code convolutif (3,1/2)

Une séquence d'entrée = un chemin dans le treillis

## Exemple: 0 1 1 0



**Codage canal: code convolutif** 

### Exemple : code convolutif (3,1/2)

## Décodage par maximum de vraisemblance - Algorithme de Viterbi

#### - Décodage par maximum de vraisemblance

Etant donné une séquence reçue de longueur N :  $Y = [y_1, y_2, ..., y_N]$ , trouver la séquence émise la plus vraisemblable parmi toutes les séquences possibles de longueur N :

$$\widehat{X} = \arg\max_{X} P(Y/X)$$

<=> trouver la séquence la plus proche parmi toutes les séquences possibles au sens d'une certaine distance.

#### Cas d'un canal à bruit additif Gaussien :

$$y_i = x_i + w_i$$
,  $w_i$  échantillon de bruit Gaussien  $\sim \mathcal{N}\left(0, \sigma_w^2\right)$ 

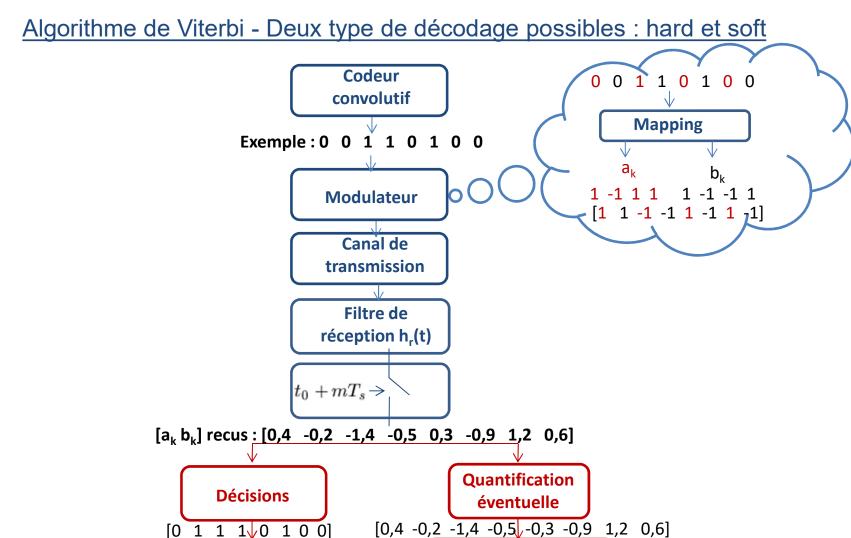
$$P(Y|X) = \prod_{i=0}^N p(y_i/x_i) \propto \prod_{i=0}^N e^{-\frac{(y_i-x_i)^2}{2\sigma_w^2}} \propto e^{\sum_{i=0}^N -\frac{(y_i-x_i)^2}{2\sigma_w^2}}$$
 En passant au  $\log: \widehat{X} = \arg\min_X \sum_{i=0}^N (y_i-x_i)^2$  Minimisation de la distance euclidienne

### Nécessité d'un algorithme

Pour une séquence de longueur N il y a (nombre d'états x 2<sup>N</sup>) chemins possible dans le treillis, c'est-à-dire séquences possibles à tester. Exemple N=20, 4 états : 4194304 séquences possibles !!

→ algorithme de Viterbi

**Codage canal: code convolutif** 



Basé sur un calcul de distance de Hamming

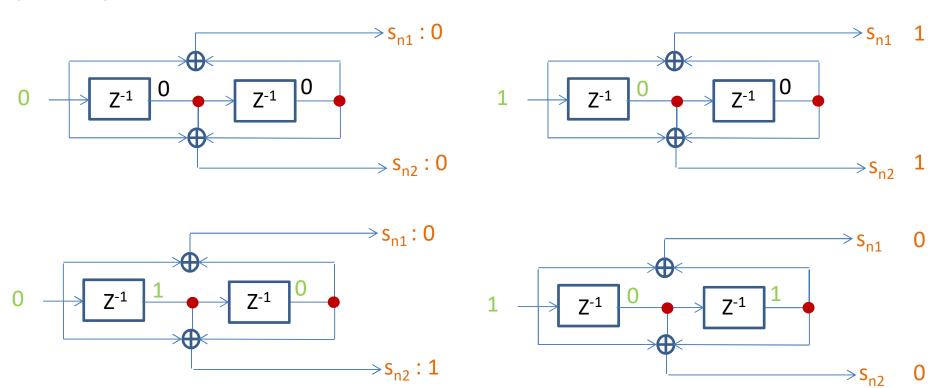
Décodage de Viterbi à entrées «dures » (hard decoding) Décodage de Viterbi à entrées «souples» (soft decoding)

Basé sur un calcul de distance euclidienne

**Codage canal: code convolutif** 

## Exemple : code convolutif (3,1/2) / décodage de Viterbi Séquence de bits à transmettre : 0 1 0 1

(convenc.m)



Séquence en sortie du codeur : 0 0 1 1 0 1 0 0

 $[a_k b_k]$  en sortie du mapping : [+1 +1 -1 -1 +1 +1]

**Codage canal: code convolutif** 

Exemple: code convolutif (3,1/2)

(vitdec.m)

Exemple de décodage par algorithme de Viterbi

 $[a_k \ b_k]$  en sortie du mapping : [+1 +1 -1 -1 +1 +1 +1]

Séquence [a<sub>k</sub> b<sub>k</sub>] en sortie de l'échantillonneur :

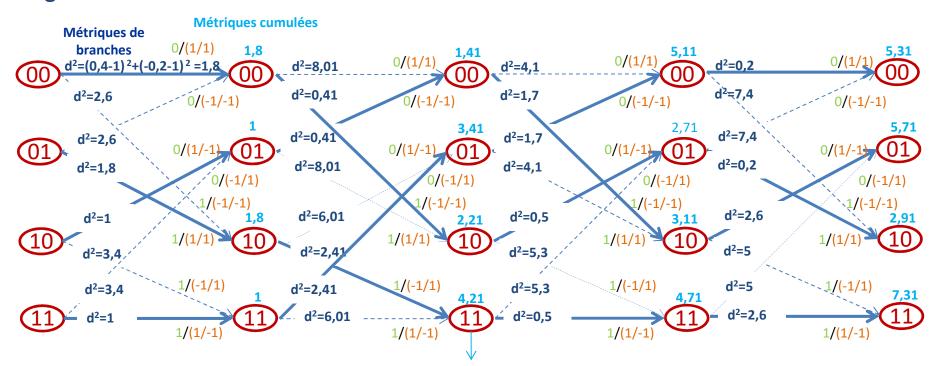
0,4/-0,2

-1,4/-0,5

0,3/-0,9

1,2/0,6

#### Algorithme de Viterbi:



Ex ici: 1,8+2,41= 4,21 ou 1+6,01=7,01

**Codage canal: code convolutif** 

# Exemple : code convolutif (3,1/2)

Exemple de décodage par algorithme de Viterbi

a<sub>k</sub> b<sub>k</sub> en sortie du mapping : +1 +1 -1 -1 +1 +1 +1

### Séquence reçue en sortie de l'échantillonneur :

0,4/-0,2

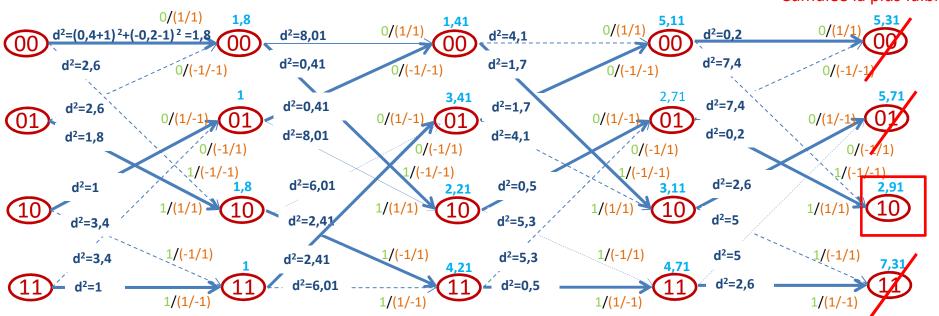
-1,4/-0,5

0,3/-0,9

1,2/0,6

### Algorithme de Viterbi:

Choix de la métrique Cumulée la plus faible



**Codage canal: code convolutif** 

# Exemple: code convolutif (3,1/2)

Exemple de décodage par algorithme de Viterbi

a<sub>k</sub> b<sub>k</sub> en sortie du mapping : +1 +1 -1 -1 +1 +1 +1

#### Séquence reçue en sortie de l'échantillonneur :

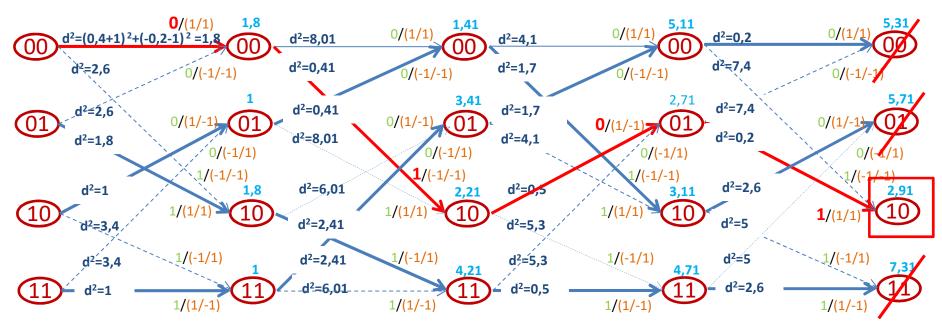
0,4/-0,2

-1,4/-0,5

0,3/-0,9

1,2/0,6

#### Algorithme de Viterbi:



On remonte le chemin => séquence émise 0 1 0 1

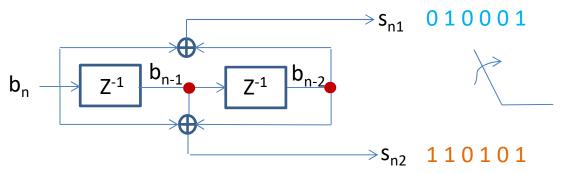
Distance de retour (traceback) pour la décision : environ 5 fois la longueur de contrainte du code

Temps de calcul pour une séquence de longueur  $N = Nx(2xnombre d'états) < (2^Nxnombre d'états)$ 

**Codage canal: code convolutif** 

## Poinçonnage

# Exemple:



• états du codeur

Initialisation :  $b_{n-1} = b_{n-2} = 0$ 

#### Rendement ½:

(pour 1 bit entrant : 2 bits sortant)

01 11 00 01 00 11

#### Rendement 2/3:

(pour 2 bits entrant : 3 bits sortant)

0 1 1 1 0 0 0 1 0 0 1 1

#### Rendement 3/4:

(pour 3 bits entrant : 2 bits sortant)

0/110/ 0/001/

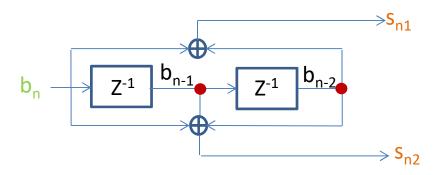
k bits entrants/n bits sortant => rendement = k/n

$$R_{b_u}$$
: Débit utile  $R_{b_u} = \frac{k}{n} R_{b_{tx}}$ : Débit transmis

Ori	ginal c	ode	Code rates									
			1/2 2/3		ì	3/4		5/6		7/8		
K	G1 (X)	G2 (Y)	Р	dfree	Р	dfree	Р	dfree	Р	dfree	Р	dfree
7	171 <sub>ост</sub>	133 <sub>ост</sub>	X: 1 Y: 1	10	X: 1 0 Y: 1 1	6	X: 1 0 1 Y: 1 1 0	5	X: 10101 Y: 11010	4	X: 1000101 Y: 1111010	3
			I=X <sub>1</sub> Q=Y <sub>1</sub>		I=X <sub>1</sub> Y <sub>2</sub> Y <sub>3</sub> Q=Y <sub>1</sub> X <sub>3</sub> Y <sub>4</sub>		I=X1 Y2 Q=Y1 X3		I=X <sub>1</sub> Y <sub>2</sub> Y <sub>4</sub> Q=Y <sub>1</sub> X <sub>3</sub> X <sub>5</sub>		I=X <sub>1</sub> Y <sub>2</sub> Y <sub>4</sub> Y <sub>6</sub> Q=Y <sub>1</sub> Y <sub>3</sub> X <sub>5</sub> X <sub>7</sub>	

**Codage canal: code convolutif** 

#### Exemple: code convolutif (3,1/2)



#### • états du codeur

Initialisation :  $b_{n-1} = b_{n-2} = 0$ 

1 bits entrants/2 bits sortant => rendement = 1/2

#### Polynômes générateurs :

$$g_1 = [1 \ 0 \ 1] = 5_{\text{octal}} (s_{n1}) / g_2 = [1 \ 1 \ 1] = 7_{\text{octal}} (s_{n2})$$

#### Mémoire du code :

Nombre de bascule dans le registre à décalage = 2

#### Longueur de contrainte :

1x(mémoire du code +1) = 3

### **Exemple de code matlab (avec poinçonnage):**

```
%PARAMETRES DU CODE
% Longueur de contrainte
K=3;
% Premier polynôme générateur
g1=5;
% Deuxième polynôme générateur
g2=7;
% Génération du treillis du code convolutif
trellis=poly2trellis(K,[g1 g2]);
%Matrice de poinçonnage pour obtenir un rendement 2/3
P=[1 1 0 1];
%Génération d'un flux de Nb bits
Nb=100;
bits=randi(2,1,Nb)-1;
%CODAGE CONVOLUTIF
bits_codes=convenc(bits,trellis,P);
%mapping de type BPSK
symboles=1-2*bits codes;
%DECODAGE DE VITERBI
bits decodes=vitdec(symboles,trellis,5*K,'trunc','unquant',P);
```

Codage canal: code de Reed Solomon

(comm.RSEncoder.m comm.RSDecoder.m step.m)

## Code RS(n,k,t)

n : nombre de symboles du mot de code

k : nombre de symboles d'information

t : capacité de correction du code en nombre de symboles =  $\frac{d_{min}-1}{2}$ 

## RS(255,239,t=8)

Un symbole = un octet

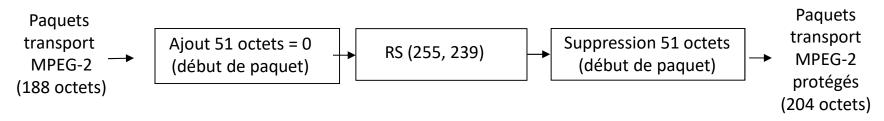
n=28-1=255 symboles (octets) dans un mot de code

k=n-2t=239 symboles d'information pour une capacité de correction de 8 octets par mot de code Capacité de correction du code de t=8 symboles



Mot de code de n=255 octets

### DVB-S: code raccourci RS(204,188,t=8)



Codage canal: code de Reed Solomon

## Exemple: RS(255,239,t=8)



Mot de code de N\_RS=255 octets

Un symbole = un octet
n=28-1=255 symboles dans un mot de code
k=n-2t=239 symboles d'information
Capacité de correction du code de t=8 symboles

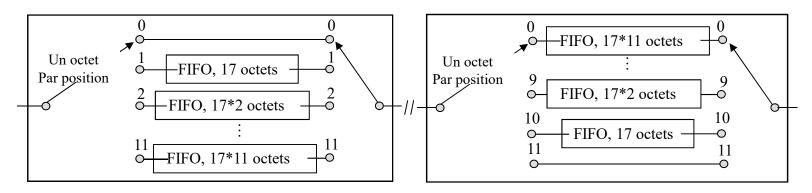
#### Exemple de code matlab :

```
%PARAMETRES DU CODE
% nombre de bits par symbole
Nb bits symb = 8;
% capacite de correction du code
t = 8;
% nombre de symboles du mot de code RS (apres codage)
N RS = 2^Nb bits symb-1;
% nombre de symboles du mot d'info RS
K RS = N RS-2*t;
%Génération de bits
%!! Le nombre de bits générés doit être un multiple de K RS pour
%que les programmes de codage/décodage RS fonctionnent
%On génère Nb paquets RS de taille K RS*Nb bits symb bits
Nb paquets RS=64;
Nb bits=Nb paquets RS*K RS*Nb bits symb;
bits=randi(2,1,Nb bits)-1;
%CODAGE RS
H = comm.RSEncoder(N RS,K RS,'BitInput',true);
bits code RS=step(H,bits.').';
%DECODAGE RS
H = comm.RSDecoder(N RS,K RS,'BitInput',true);
bits decodes RS = step(H,bits code RS.').';
```

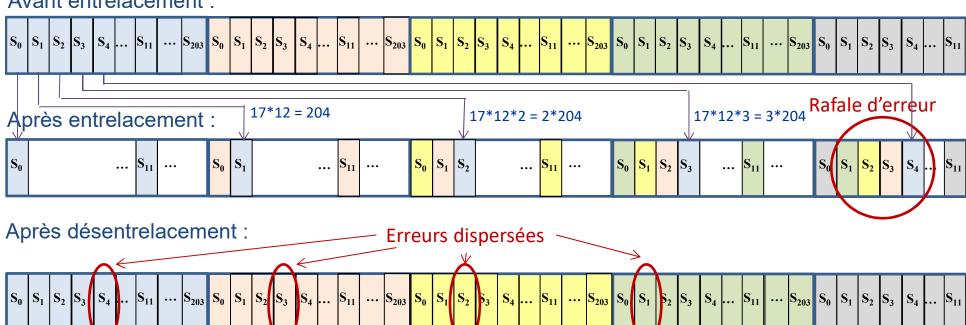
**Codage canal: entrelacement** 

## Entrelaceur convolutif de Forney

(Convintrlv.m, Convdeintrlv.m)



#### Avant entrelacement:

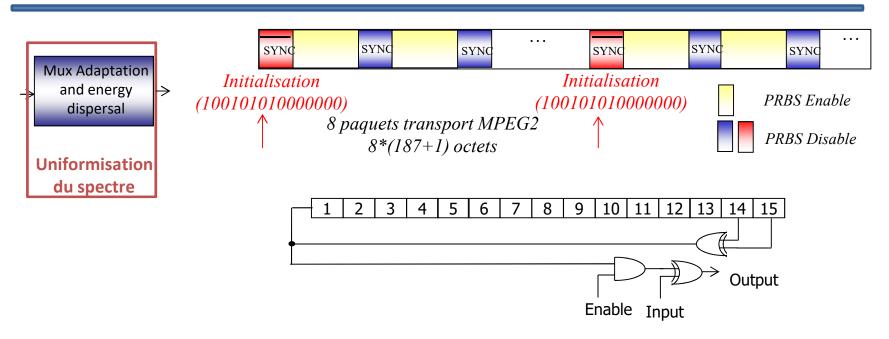


**Codage canal: entrelacement** 

## Exemple d'entrelacement convolutif de Forney (code Matlab)

```
%Paramètres de l'entrelaceur
nrows=3; %Nombre de registres (FIFO)
slope=2; %Taille des registres (FIFO)
%Délai introduit
Delai=nrows*(nrows-1)*slope;
%Génération des bits
Nb bits=10;
bits= randi([0,1],1,Nb bits);
bits paddes=[bits zeros(1,Delai)];
%Entrelacement
bits entrelaces=convintrlv(bits paddes,nrows,slope);
%Désentrelament
bits desentrelaces = convdeintrlv(bits entrelaces, nrows, slope);
%Suppression du retard
Bits retrouves=bits desentrelaces(Delai+1:end);
```

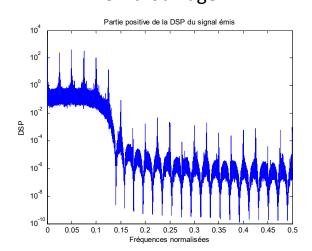
## Dispersion d'énergie



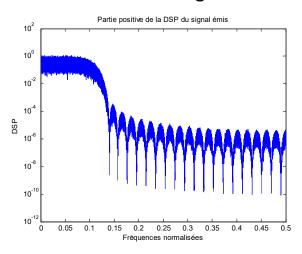
#### Exemple sur une image



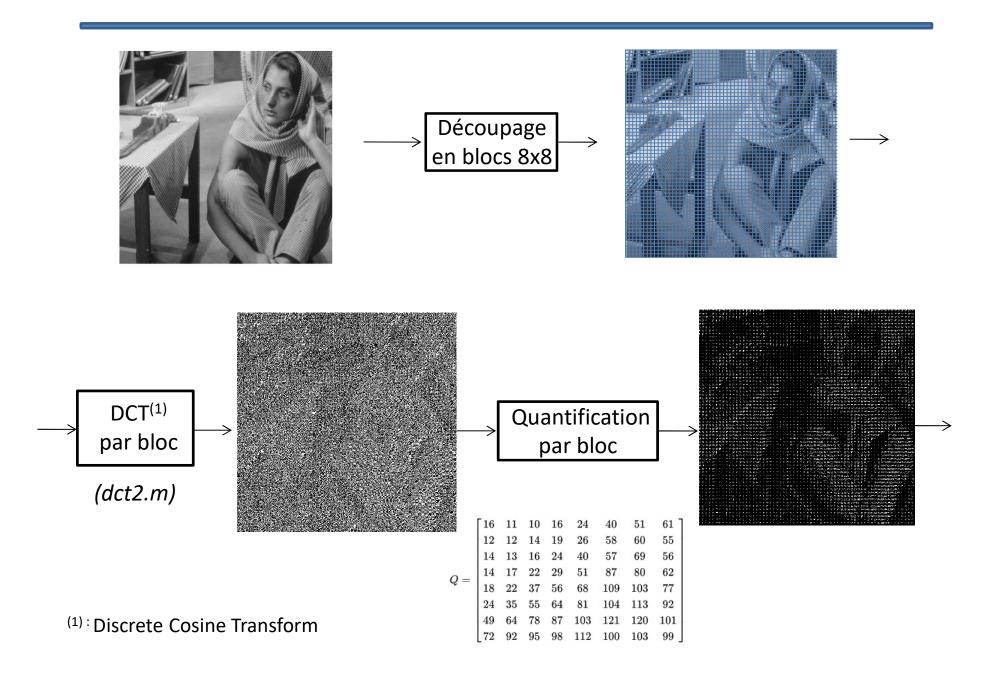
# DSP du signal associé sans embrouillage



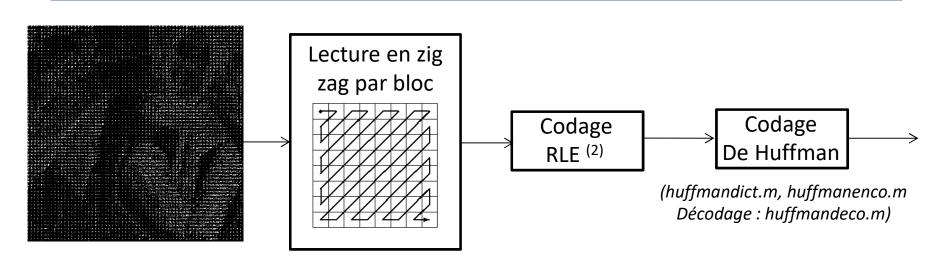
# DSP du signal associé après embrouillage



# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Compression d'image au format jpeg



# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Compression d'image au format jpeg



## Exemple sur un bloc:

#### En sortie du quantifieur :

33	51	-2	0	0	54	33	-1
1	0	1	0	0	23	14	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	11	10	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

#### Après lecture en zigzag :

#### Après RLE:

 $[(1)33\ (1)51\ (1)\ 1\ (2)0\ (1)-2\ (1)0\ (1)1\ (7)0\ (1)54\ (2)0\ (1)11\ (5)0\ (1)10\ (1)0\ (1)23\ (1)33\ (1)-1\ (1)14\ (34)0]$ 

## Après RLE + codage de Huffman (voir diapos suivantes):

[101 0110 100 11 100 11 0101 11 0011 11 0010 11 0101 101 0001 0100 11]

Nombre d'apparitions : [1 1 1 2 1 1 1 7 1 2 1 5 1 1 1 1 1 1 34]

# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Passages image -> flux binaire, flux binaire -> image

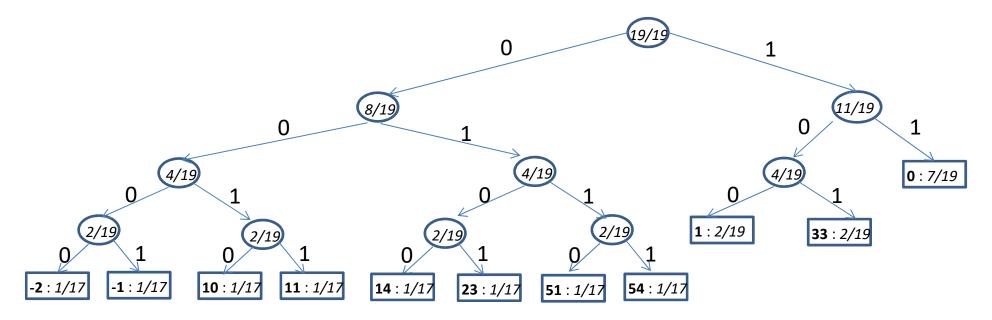
### → Lecture d'une image et conversion en flux binaire :

```
%Lecture de l'image (noir et blanc)
image = imread('barbara.png');
%Affichage de l'image
figure;
imshow(image);
% transformation de l'image en un flux binaire
y=de2bi(image);
flux_binaire_image_png=reshape(y.',1,size(y,1)*size(y,2));
```

### → Conversion du flux binaire reçu en image et affichage :

```
%On repasse des bits reçus à l'image reçue bits=reshape(bits_recus,8,length(bits_recus)/8); image_recue_png=reshape(bi2de(bits.'),size(image,1),size(image,2)); %Affichage figure imagesc(image_recue_png) colormap('gray') %Remarque : selon les traitements précédents il peut être nécessaire d'utiliser uint8 sur les données binaires avant affichage de l'image.
```

# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Compression d'image au format jpeg – codage de Huffman



Nombres à coder :	0	1	33	-2	-1	10	11	14	23	51	54
Probabilités d'apparition :	7/19	2/19	2/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19
Codage :	11	100	101	0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0101

# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Compression d'image au format jpeg – codage de Huffman

Bloc: [33 51 1 (2)0 -2 0 1 (7)0 54 (2)0 11 (5)0 10 0 23 33 -1 14 (34)0]

## → Codage de Huffman :

Nombre :	0	1	33	-2	-1	10	11	14	23	51	54
Probabilité d'apparition :	7/19	2/19	2/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19
Codage :	1	000	001	01000	01001	01010	01011	01100	01101	01110	01111

## $\rightarrow$ Codage « naturel »

Nombre :	0	1	33	-2	-1	10	11	14	23	51	54
Probabilité d'apparition :	7/19	2/19	2/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19	1/19
Codage :	0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	1000	1001	1010

 $[0010\ 1001\ 0001\ 0000\ 0011\ 0000\ 0001\ 0000\ 1010\ 0000\ 0110\ 0000\ 0101\ 0000\ 1000\ 0010\ 0100\ 0111\ 0000]$ 

# Transmission via la chaine DVB-S d'une image compressée Codage/Décodage de Huffman en utilisant les fonctions Matlab

### → Codage de Huffman d'un vecteur de valeurs X

X= huffmandeco(Y, DICT);

```
%Mise en place du dictionnaire pour le codage de Huffman
     %valeurs = vecteur des valeurs possibles dans X
     %proba = probabilité d'apparition de ces différentes valeurs
     DICT = huffmandict(valeurs, probas);
     %Lecture et affichage du dictionnaire
    temp = DICT;
    for i = 1:length(temp)
       temp{i,2} = num2str(temp{i,2});
     end
     Temp
     %Codage de Huffman du vecteur de valeurs X
     Y = huffmanenco(X, DICT);
→ Décodage de Huffman d'un vecteur de valeurs Y
     %Décodage de Huffman du vecteur Y
```

# Chaine de communication numérique à implanter

