

# Compression & Stockage

A.U: 2019/2020

Filière TSI: S4



# *Objectifs du cours*

- Comprendre l'intérêt de compresser les données informatiques.
- Connaître différents types de compression.
- Introduire les principaux algorithmes de compression .

# *PLAN*

- Introduction
- Compression sans perte (codage)
- Compression avec perte
- Compression audio/vidéo
- Conclusion

# *Introduction*

- ❖ Position du problème
- ❖ Définition & Intérêts de la compression
- ❖ Types de compression
- ❖ Evaluation de la compression et des pertes

# Introduction

## Position du problème

### → Exemple 1: Transmission par télécopie

Une page à transmettre est constituée de points blancs et noirs. Chaque point est représenté par un élément binaire (“0” si la couleur est noire, “1” si elle est blanche).

La taille (Largeur \* Hauteur ) de cette page est de **8,5x11 pouces**. Sachant que la résolution est de **200 points par pouce**.

1. Calculer le nombre d’éléments binaires nécessaires pour représenter cette page .

$$(8,5 \times 200) \times (11 \times 200) = 3,74 \text{ Mbits}$$

2. Si on utilise un modem au débit de 14,4 Kbits/s, donner le temps nécessaire à la transmission de cette page.

$$3,74 \cdot 10^6 / 14,4 \cdot 10^3 = 4 \text{ mins } 20 \text{ s.}$$

**Grâce aux méthodes de compression, cette durée est réduite à 17s !**

# Introduction

## Position du problème

### → Exemple 2: Fichiers musicaux

Considérons un signal analogique stéréo. Sa numérisation en “qualité CD” requiert une **fréquence d'échantillonnage de 44,1 KHz**, et une quantification des échantillons sur 16 bits (2 octets).

- Donnez le nombre d'élément binaire nécessaire à la représentation d'une **seconde** de musique (stéréophonique ↔ Nombre de voies=2 )

$$44,1 \cdot 10^3 \times 2 \times 2 = 176,4 \text{ ko/s}$$

- Avec un tel débit, donnez la durée qu'un CD de 650 Mo peut stocker .

$$650 / 0,1764 = 61 \text{ minutes de musique.}$$

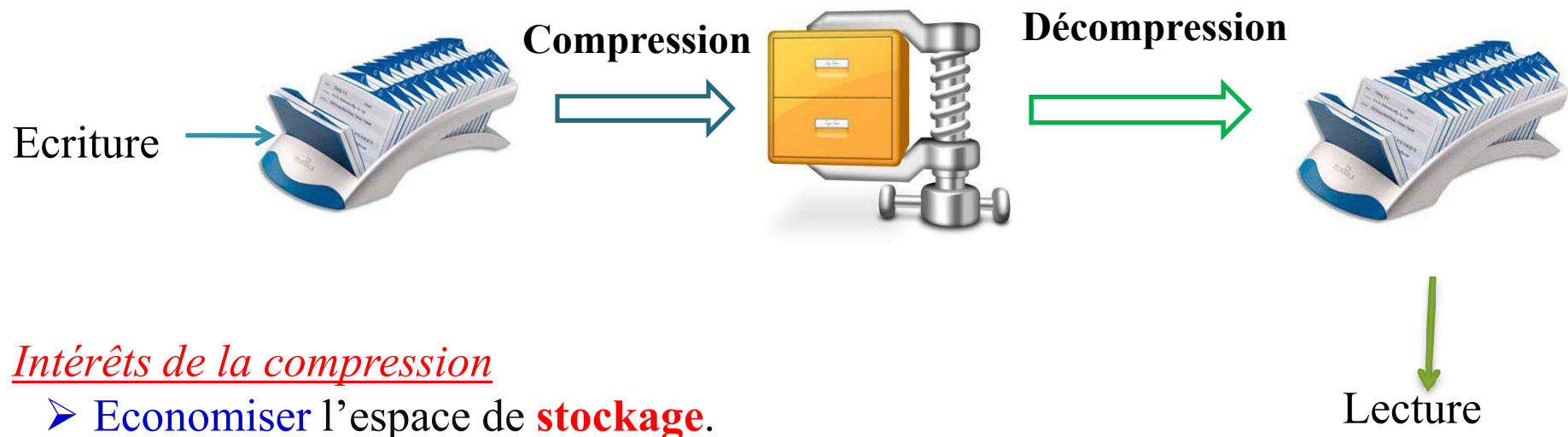
**Grâce aux méthodes de compression, on peut stocker sur ce même CD plus de 10 heures de musique !**

# Introduction

## ● Définition & Intérêts de la compression

### Définition

- La compression de données informatiques consiste à **réduire** la taille de l'information pour son **stockage** et son **transport**.
- Le coût et les limites technologiques nécessitent d'utiliser la compression de données pour le stockage d'importants volumes d'information.



### Intérêts de la compression

- Economiser l'espace de **stockage**.
- Diminuer le temps de **transmission** du fichier.

# Introduction

## Principe & Types de de la compression

### Principe

1. Détection de **redondances** dans le signal
2. Un algorithme de *compression* permet le codage **réduit** du signal
3. Un algorithme (inverse) de *décompression* permet **d'exploiter** le signal

### Types de compressions

#### ❖ **Compression sans perte (ou non-destructive, i.e. codage ou compactage):**

- Le **signal** obtenu après décompression est strictement **identique** à **l'original**
- Utilisation : fichier exécutable, fichier texte

#### ❖ **Compression avec perte (ou destructive, ou avec dégradation) :**

- Le **signal** obtenu après décompression est **différent** (légèrement) de **l'original**
- Utilisation : image, son, vidéo



# Introduction

## ● Evaluation de la compression et des pertes

→ **Quotient de compression :**

$$Q = \frac{\text{Taille\_Initiale}}{\text{Taille\_Finale}}$$

➤ Plus une compression est **forte**, plus le **quotient** de compression est **élevé**.

→ **Taux de compression:**

$$T = \frac{1}{Q}$$

→ **Gain de compression (%) :**

$$G = (1 - T) * 100\%$$

➤ Plus le **gain** de compression est **élevé**, plus la **taille** du fichier compressé résultant est **faible**.

→ **Erreur quadratique moyenne :**

$$EQM = \frac{1}{M \times N} \times \sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^M (X_{\text{origine}}(n,m) - X_{\text{reconstruite}}(n,m))^2$$

Avec:

$X_{\text{origine}}(n,m)$  et  $X_{\text{reconstruite}}(n,m)$  : représentent les valeurs des pixels d'image d'origine et reconstruite

# Introduction

## Evaluation de la compression et des pertes

### ▪ Qu'est ce qu'une bonne compression ?

Un algorithme performant de compression possède un **gain de compression maximal** et une **erreur quadratique moyenne minimale**.

→ **ATTENTION** : compte tenu des information effectivement perçues par notre oeil, il est possible d'avoir à la fois une image de "qualité" et une EQM importante !

# Introduction

## ● Compression des principaux formats d'images bitmaps

Format	Espaces couleur	Compression(s)	C. $\alpha$	Domaines d'utilisation, rem.
TIFF (.tif)	<i>RGB</i> , CIE $L^*a^*b^*$ , <i>CMYB</i> , couleurs indexées, ndg	Aucune Sans perte (LZW, Huffman) Avec perte (JPEG)	Oui	PAO, Infographie, bureautique Très flexible, mais nombreuses variantes pas toujours supportées
BMP (.bmp)	<i>RGB</i> , couleurs indexées, ndg	Aucune Sans perte (RLE)	Non	Bureautique sous Windows Compression peu efficace
GIF (.gif)	couleurs indexées (2 à 256)	Sans perte (LZW)	Oui	Pages web Animations possibles
JFIF (.jpg)	<i>RGB</i> , <i>CMYB</i> , ndg	Avec perte (JPEG)	Non	Pages web, photographie Compr. efficace mais destructive
PNG (.png)	<i>RGB</i> , ndg, 256 couleurs indexées	Sans perte (deflate=LZ77+Huffman)	Oui	Pages web, photo, sans perte Format libre. Jusqu'à 48 bits.

Canal  $\alpha$ : une 4<sup>ème</sup> couche qui vient s'ajouter aux 3 couches Rouge, Vert et Bleu (RVB), qui **permet** de stocker la **transparence** de l'image

# *PLAN*

- ❑ Introduction
- ❑ Compression sans perte (codage)
- ❑ Compression avec perte
- ❑ Compression audio/vidéo
- ❑ Conclusion

# *Compression sans perte (codage)*

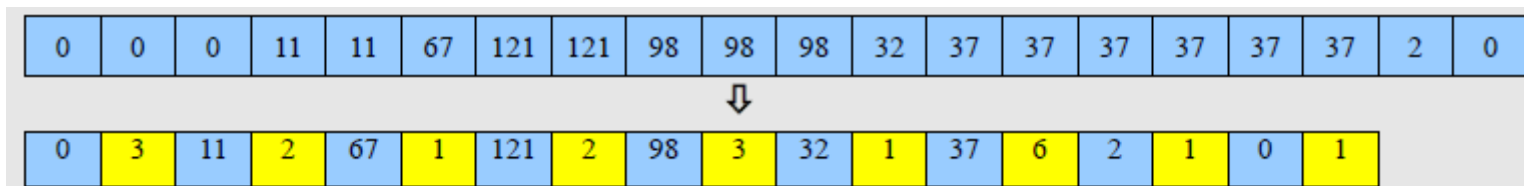
- ❖ RLE (Run-Length Encoding)
- ❖ Codage de Huffman
- ❖ Méthodes par dictionnaire

# Compression sans perte (codage)

## ● RLE (Run-Length Encoding)

### Principe

- Codage par plage (« Running Length Encoding »).
- **Recherche** de séquences de données **redondantes** (ex. niveaux identiques).
- **Codage** de la **valeur** et du **nombre de répétitions**:



### Avantage

- Algorithmes de compression et décompression très **simples** et **rapides**.

### Limites

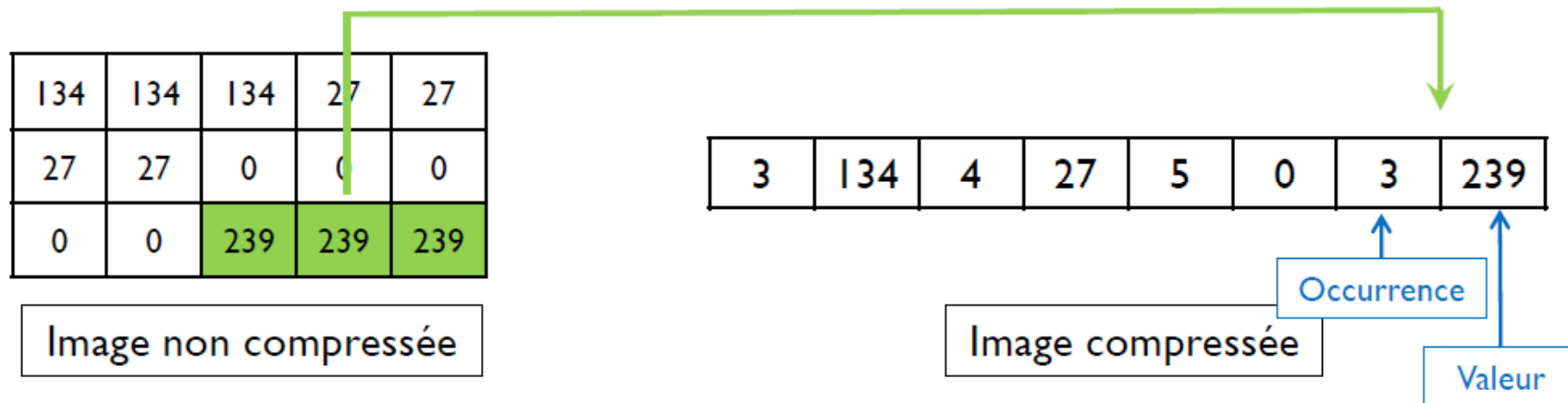
- Efficace seulement pour nombreuses et longues plages constantes.
  - Cas des images de synthèse simples ; peu adapté aux photos.
  - Utilisé *ponctuellement dans de nombreux formats (BMP, JPG, TIFF, PCX, ...)*.
- Nécessite de fixer un maximum pour la longueur des plages (ex. 255).

# Compression sans perte (codage)

## RLE (Run-Length Encoding)

Exemple 1: soit l'image en niveaux de gris ci-dessous (image non compressée)

Compression par RLE



Taille initiale :  $5 \times 3 \times 1(\text{octet}) = 15 \text{ octet}$

Taille de l'image compressée :  $8 \times 1 = 8 \text{ octet}$

# Compression sans perte (codage)

## ● RLE (Run-Length Encoding)

### Exemple 2: Estimation du quotient de compression

Soit une chaîne de caractère de taille  $N$  à compresser. Supposons que cette chaîne contienne  $M$  répétitions de longueur moyenne  $L$  d'un caractère. Quel est le quotient de compression si cette chaîne est compressée selon l'algorithme RLE ?

- ✓ Chacune des  $M$  répétitions est remplacée par 2 caractères
- ✓ Donc la taille de la chaîne compressée est  $N - ML + 2M$
- ✓ D'où

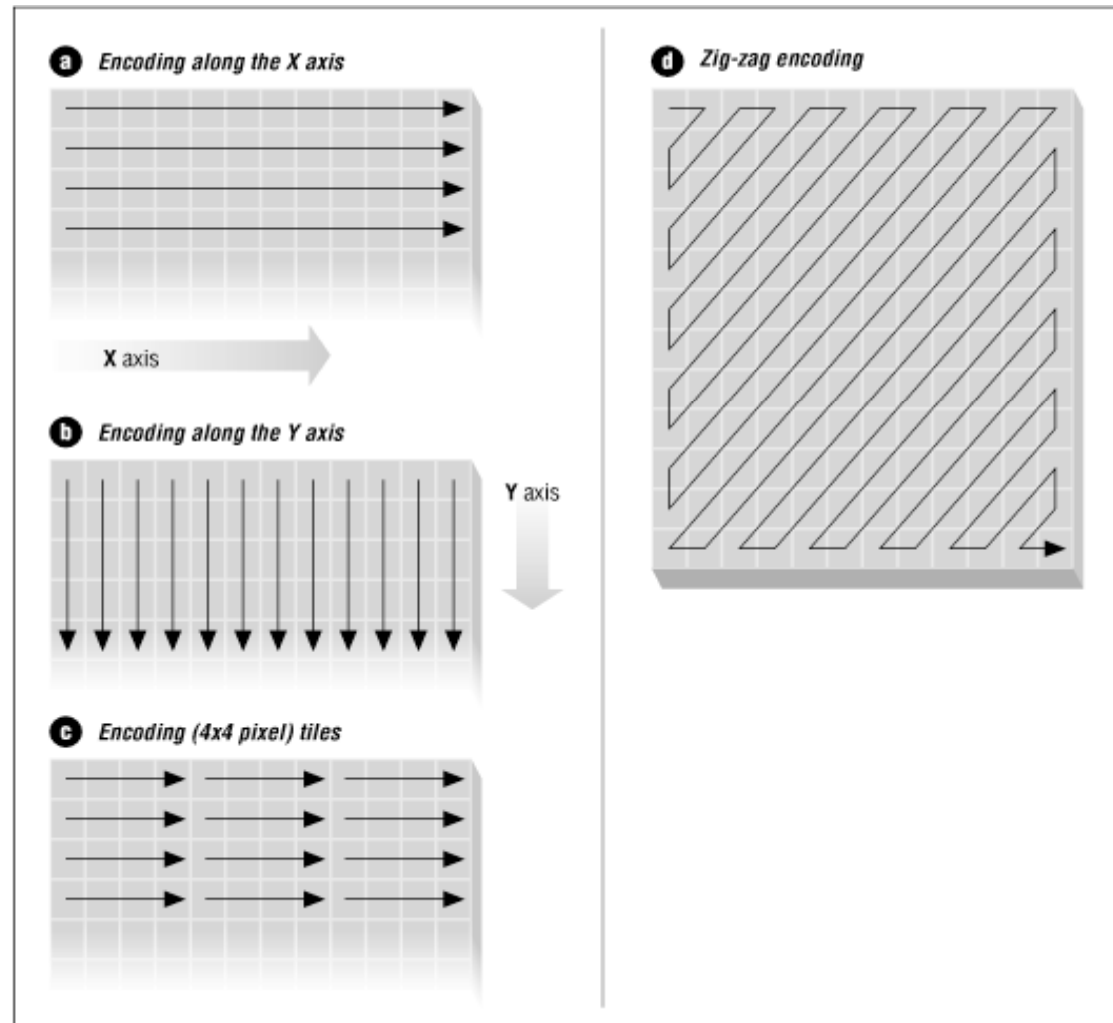
$$Q \approx \frac{N}{N - M(L - 2)}$$



# Compression sans perte (codage)

## ● RLE (Run-Length Encoding)

Comment parcourir l'image ?



# *Compression sans perte (codage)*

- ❖ RLE (Run-Length Encoding)
- ❖ Codage de Huffman
- ❖ Méthodes par dictionnaire

# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Principe

- **Coder** les valeurs avec un **nombre de bits différent**.  
Code (utilisant des mots) à **longueur variable** (*ang.* « *Variable Length Coding* »), dit aussi codage entropique (*ang.* « *Entropy coding* »).
- Plus une **valeur apparaît fréquemment**, plus le **nombre de bits** utilisés pour la coder est **petit** (i.e. plus son code est court).

### Algorithme de Huffman : codage

#### **Phase 1 : Construction de l'arbre.**

1. **Trier** les différentes valeurs par ordre **décroissant de fréquence d'apparition**
  - Table de *poids*.
2. Fusionner les **deux poids minimaux** dans un arbre binaire et **affecter leur somme à la racine**.
3. **Réordonner** la table de poids par poids décroissants.
4. **Recommencer** en 2. jusqu'à obtenir un **seul arbre**.

#### **Phase 2 : Construction du code à partir de l'arbre obtenu dans la phase 1.**

À partir de la racine, attribuer des **0** aux **sous-arbres de gauche** et des **1** à **droite**.

# Compression sans perte (codage)

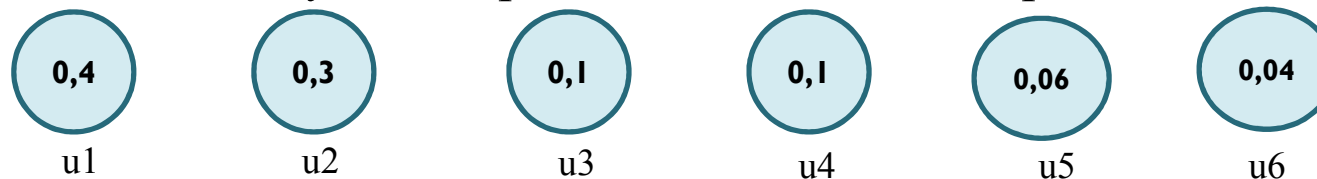
## Codage de Huffman

### Exemple 1:

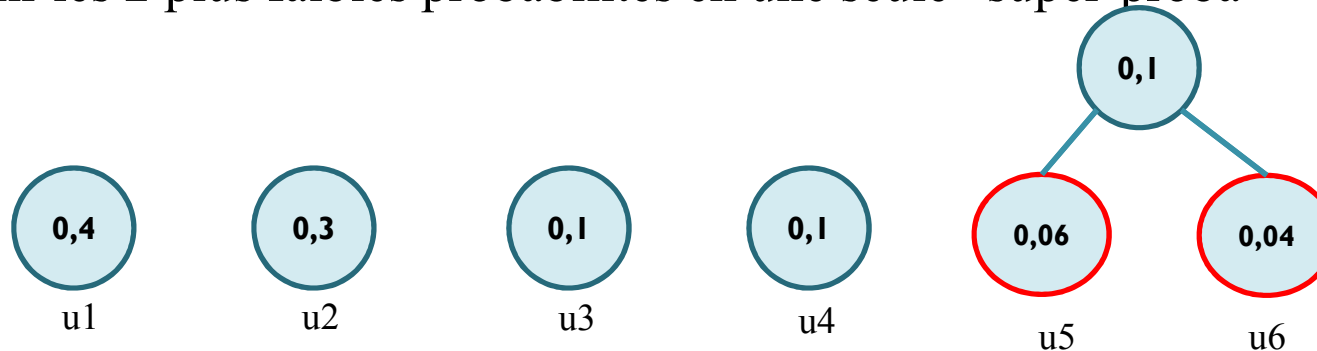
Soit une source émettant les symboles  $u_1, \dots, u_6$ , avec des probabilités de 0.4, 0.3, 0.1, 0.1, 0.06 et 0.04 respectivement.

### Phase 1 : Construction de l'arbre.

Etape 1: Classer les symboles par ordre décroissant de probabilité



Etape 2: Réunir les 2 plus faibles probabilités en une seule "super-proba"

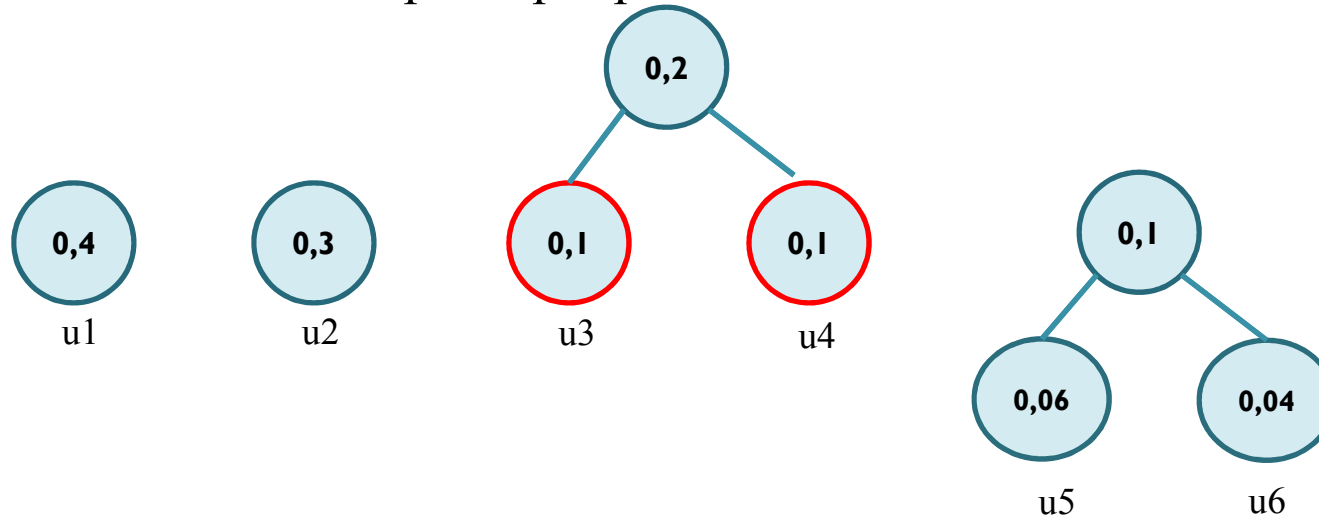


# Compression sans perte (codage)

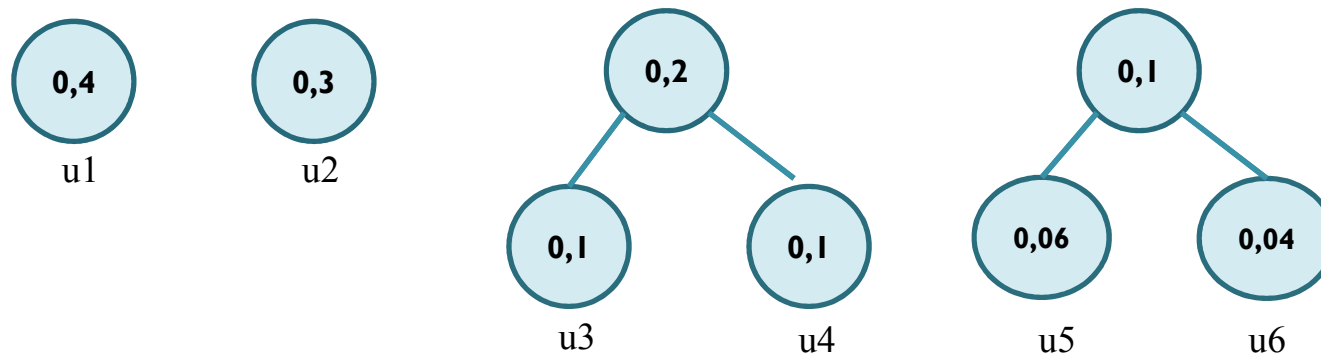
## Codage de Huffman

### Exemple 1:

Etape 3: Réordonner la table de poids par poids décroissants



Etape 4: répéter les étapes 2 et 3 jusqu'à obtenir un seul arbre

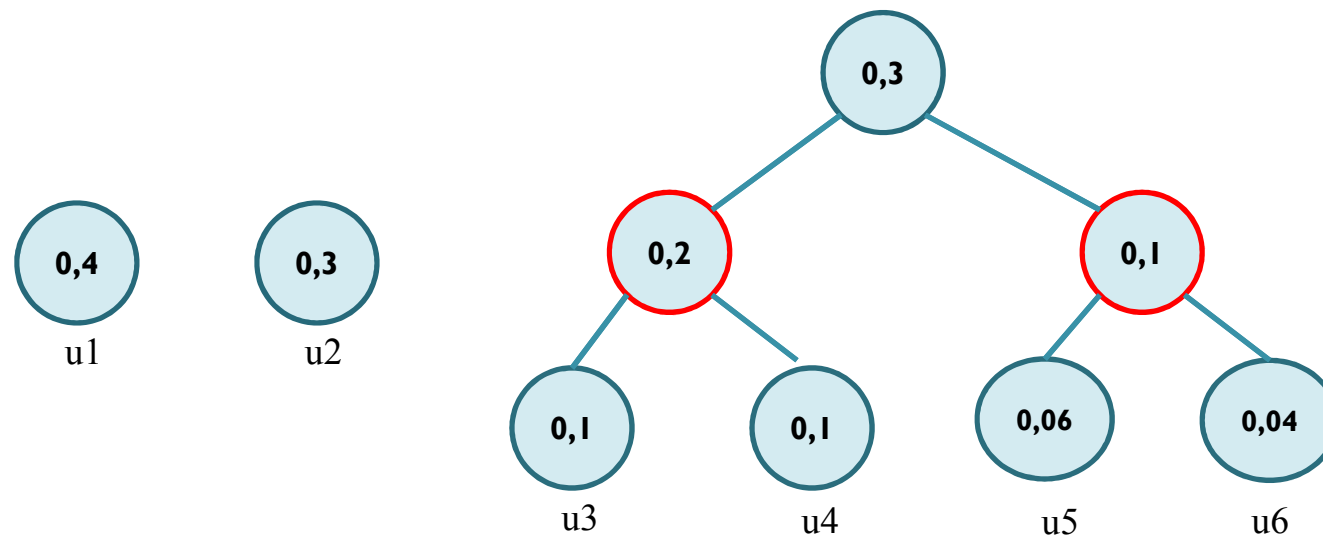


# Compression sans perte (codage)

## ● Codage de Huffman

### Exemple 1:

Etape 4: répéter les étapes 2 et 3 jusqu'à obtenir un seul arbre

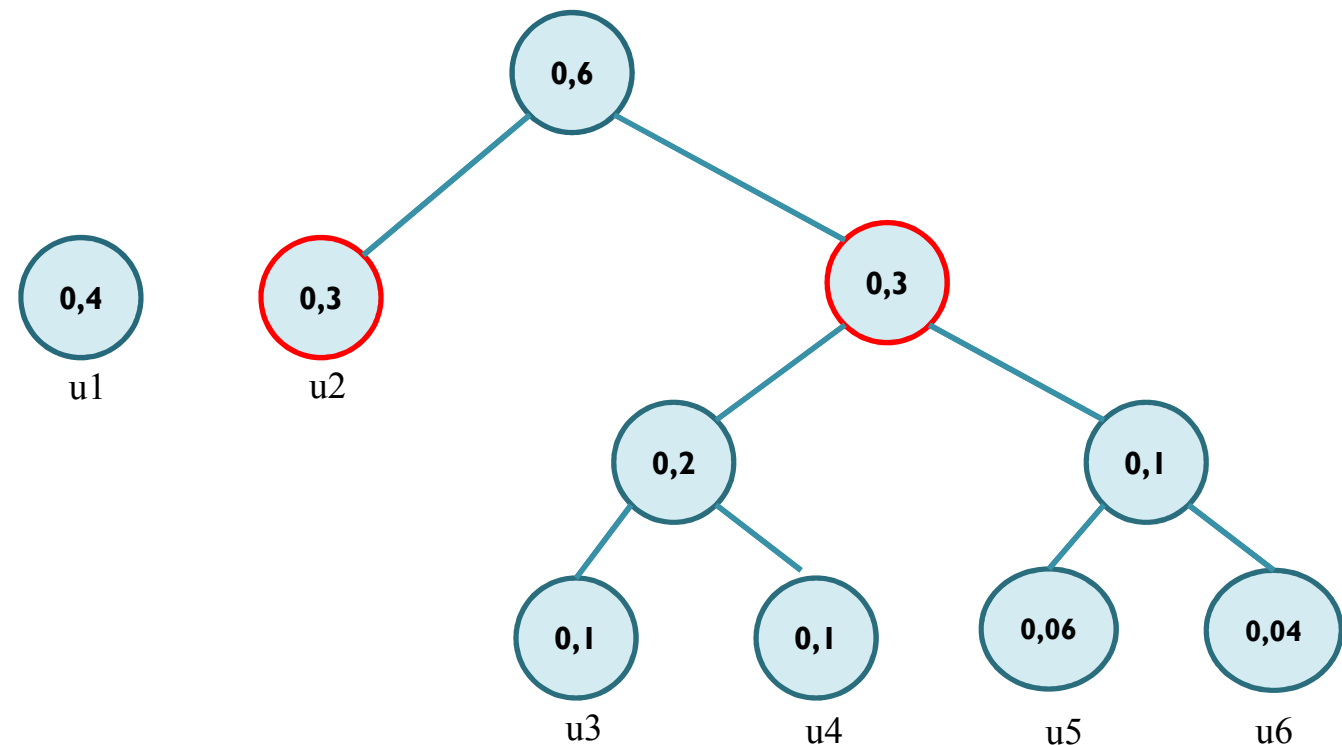


# Compression sans perte (codage)

## ● Codage de Huffman

### Exemple 1:

Etape 4: répéter les étapes 2 et 3 jusqu'à obtenir un seul arbre

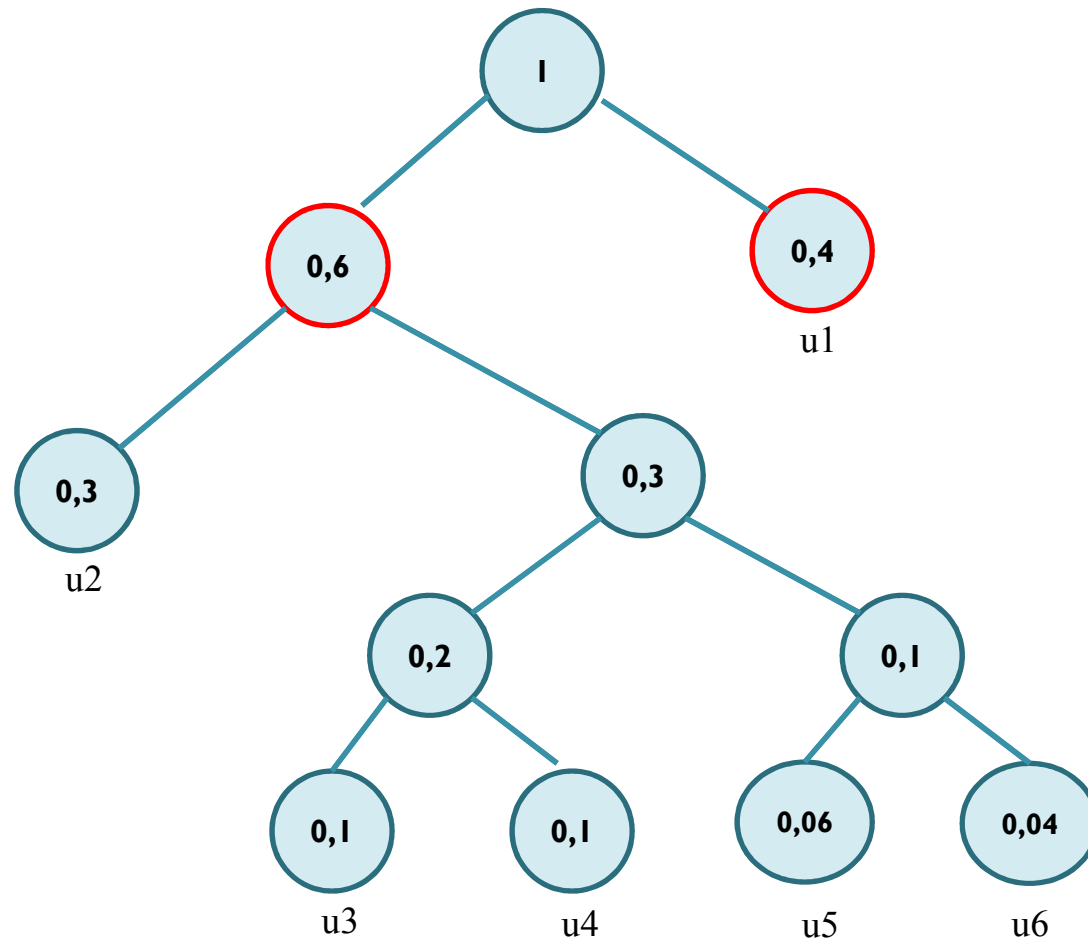


# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Exemple 1:

Etape 4: répéter les étapes 2 et 3 jusqu'à obtenir un seul arbre



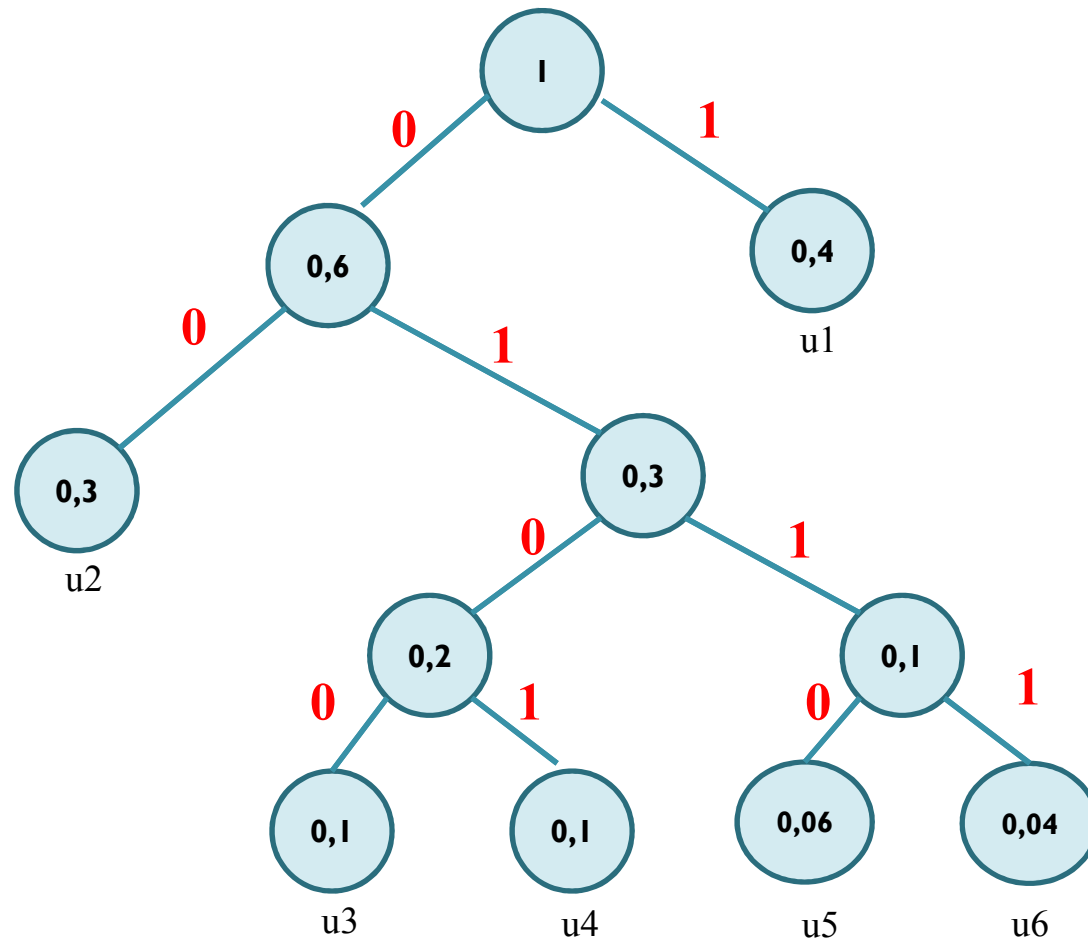


# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Exemple 1:

Phase 2 : Construction du code à partir de l'arbre obtenu dans la phase 1.



# Compression sans perte (codage)

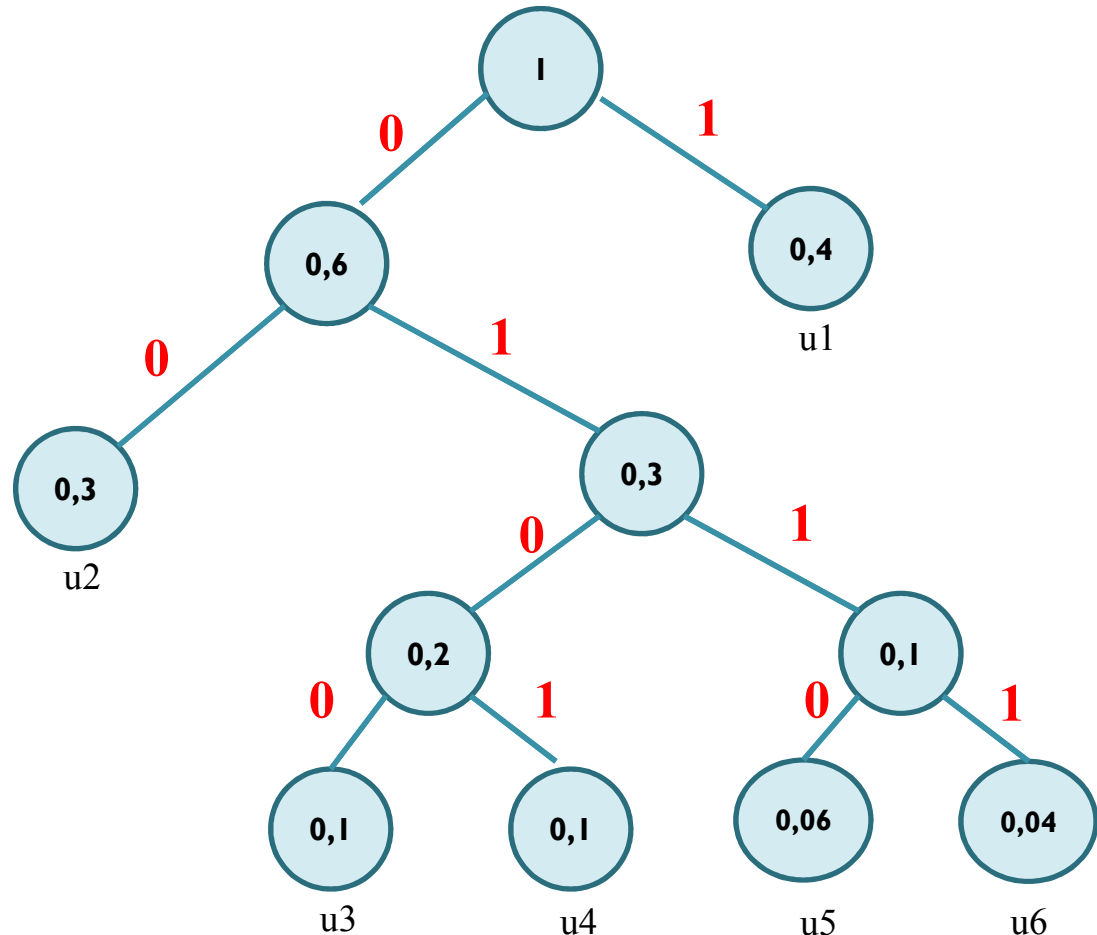
## Codage de Huffman

### Exemple 1:

Phase 2 : Construction du code à partir de l'arbre obtenu dans la phase 1.

Lecture du codage obtenu,  
du haut vers le bas

Symbole	Probabilité	Code
u1	0,4	"1"
u2	0,3	"00"
u3	0,1	"0100"
u4	0,1	"0101"
u5	0,06	"0110"
u6	0,04	"0111"



# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Exemple 1:

Symbole	Probabilité	Nombre de bits (avant compression)	Nombre de bits (après compression)
u1	0,4	8	1
u2	0,3	8	2
u3	0,1	8	4
u4	0,1	8	4
u5	0,06	8	4
u6	0,04	8	4

Poids avant compression : 48 bits;

Poids après compression : 19 bits

# Compression sans perte (codage)

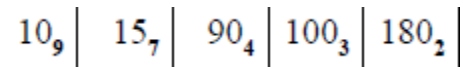
## Codage de Huffman

Exemple : compression d'image niveaux de gris

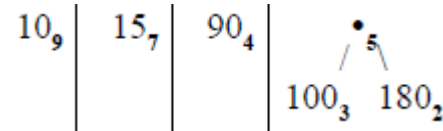
10	15	15	15	15
10	90	100	100	15
10	90	180	100	15
10	90	180	90	15
10	10	10	10	10

### ➤ Construction de l'arbre

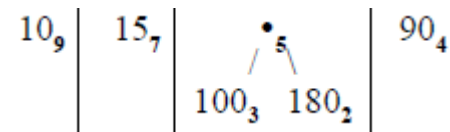
1. Table des poids



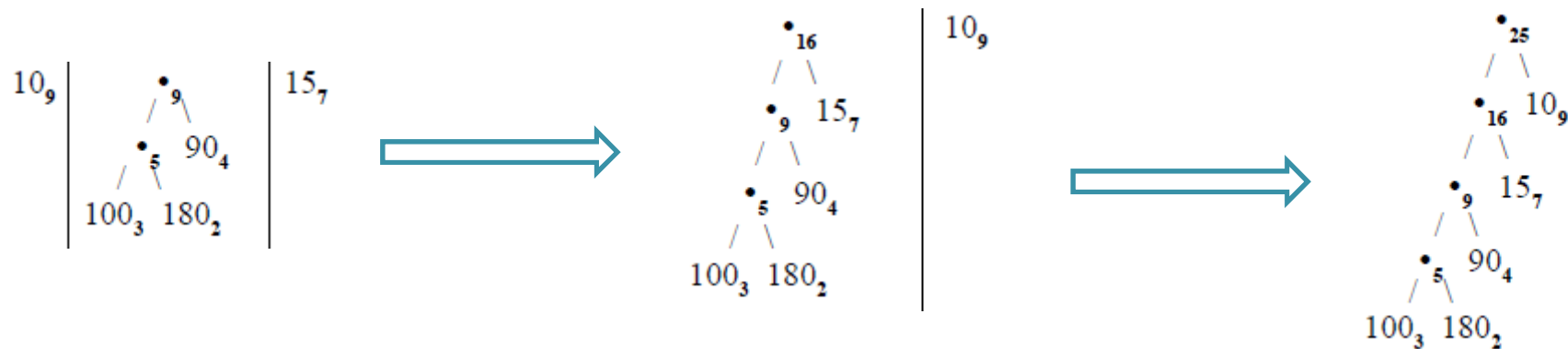
2. Fusion des poids minimaux



3. Réordonnancement



4. Itérations

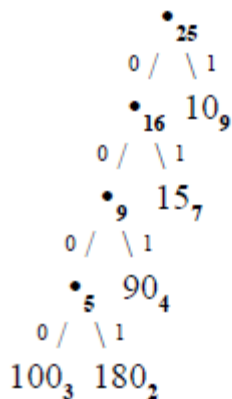


# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

**Exemple :** compression d'image niveaux de gris

➤ **Construction du code:** Affectation de valeurs binaires aux arcs



Valeur	Code
10	1
15	01
90	001
100	0000
180	0001

10	15	15	15	15
10	90	100	100	15
10	90	180	100	15
10	90	180	90	15
10	10	10	10	10

➤ **Image codée (en lignes)**

10101010110010000 ...

soit 55 bits (image compressée) vs. 25x8=200 bits

### Décompression

Le décodeur doit connaître la table de codage (entête) ;  
extrait les valeurs au plus tôt :

Entrée	Action	Buffer	Émission
1	Identification de 10	vide	10
0	Bufferise et attend	0	rien
1	Identification de 15	vide	15
0	Bufferise et attend	0	rien
1	Identification de 15	vide	15
...	...	...	...

# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Exercice 1

Soit la phrase suivante : *TO BE OR NOT TO BE*

1. Déterminer le nombre d'occurrence de chaque caractère
2. Trier les caractères selon les fréquences d'apparition décroissantes et en cas d'égalité l'ordre alphabétique
3. Appliquer l'algorithme de Huffman
4. Donner le code binaire obtenu,
5. Calculer le quotient, le taux et le gain de compression, conclure.

### Exercice 2

Supposons que nous ayons une image en niveaux de gris avec les nombres d'apparitions suivants :

Niveau de gris	128	150	200	220	254
Nbr. app	39	17	16	15	13

1. Construire l'arbre de Huffman correspondant.
2. Donner le code binaire obtenu,
3. Calculer le quotient, le taux et le gain de compression, conclure.

# Compression sans perte (codage)

## Codage de Huffman

### Avantages

- Méthode de compression très **performante**.
- Très bon compromis **temps d'exécution/taux de compression**.
- Algorithme de compression le **plus utilisé**.

### Formats utilisant cette méthode

- Images
  - ✓ PNG
  - ✓ JPEG (Joint Photographic Experts Group) – voir plus loin
- Fichiers compressés
  - ✓ Zip
  - ✓ Gzip

## *Compression sans perte (codage)*

- ❖ RLE (Run-Length Encoding)
- ❖ Codage de Huffman
- ❖ Méthodes par dictionnaire



# Compression sans perte (codage)

## ● Méthodes par dictionnaire: LZW(Lempel-Ziv-Welch)

### Définition

LZW(Lempel-Ziv-Welch): Algorithme de compression qui **construit dynamiquement un dictionnaire à partir des données** à compresser, pour **remplacer les chaînes de caractères du dictionnaire par un nouveau code**.

### Dictionnaire

#### **Construction**

- ✓ **Initialisé avec les 256 valeurs de la table ASCII.**
- ✓ **Découpage** des données en **chaînes d'octets**, comparées **au dictionnaire** et ajoutées si jamais elle n'y est pas présente.

#### **Compression**

- ✓ **Parcours des données en les codant** ; si jamais une chaîne est plus petite que le plus grand mot du dictionnaire, elle est transmise.

#### **Décompression**

- ✓ Le dictionnaire est **reconstruit dans le sens inverse**, et n'a donc pas besoin d'être stocké.

# Compression sans perte (codage)

## ● Méthodes par dictionnaire: LZW(Lempel-Ziv-Welch)

### Avantages

- Méthode **efficace et facile à mettre en place.**
- Plus la **phrase est longue**, plus les **séquences de lettres ajoutées au dictionnaire sont grandes.**
- L'algorithme gagne en efficacité avec de grandes données.

### Inconvénients

- On **rajoute un bit** pour coder les symboles du dictionnaire tous les  **$2^n$  nouveaux symboles.**
- Si il y a trop de symboles à rajouter → l'algorithme **n'a plus d'intérêt.**

### Formats d'image utilisant cette compression

- TIFF (Adobe).
- GIF .

# *PLAN*

- ❑ Introduction
- ❑ Compression sans perte (codage)
- ❑ Compression avec pertes
- ❑ Compression audio/vidéo
- ❑ Conclusion

# *Compression avec pertes*

❖ DCT

❖ Ondelettes

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): Rappel de TFD

### Transformée de Fourier discrète 2D (*ang. DFT*) (*rappel*)

→ **Notations** Domaine spatial (pixels)



Domaine fréquentiel (cycles/pixel)

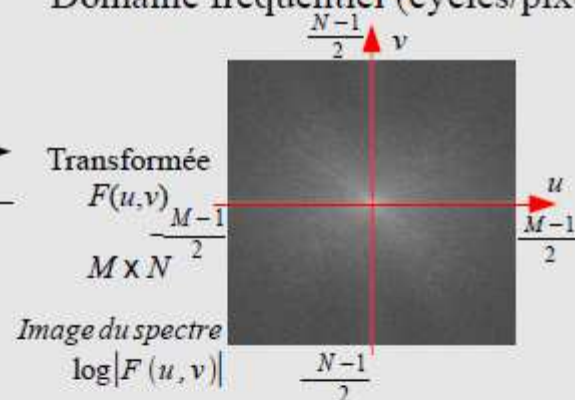


Image  $f(m,n)$   
 $M \times N$

DFT  
IDFT

Transformée  $F(u,v)$   
 $M \times N / 2$

→ **DFT et DFT inverse**

$$F(u, v) := \frac{1}{\sqrt{MN}} \sum_{m=0}^{M-1} \sum_{n=0}^{N-1} f(m, n) e^{-j2\pi \left( \frac{mu}{M} + \frac{nv}{N} \right)}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{MN}} \sum_{m=0}^{M-1} \sum_{n=0}^{N-1} f(m, n) \cdot \left[ \underbrace{\cos 2\pi \left( \frac{mu}{M} + \frac{nv}{N} \right)}_{C_{m,n}^{M,N}(u,v)} - j \cdot \underbrace{\sin 2\pi \left( \frac{mu}{M} + \frac{nv}{N} \right)}_{S_{m,n}^{M,N}(u,v)} \right]$$

$$f(m, n) := \frac{1}{\sqrt{MN}} \sum_{u=0}^{M-1} \sum_{v=0}^{N-1} F(u, v) e^{+j2\pi \left( \frac{mu}{M} + \frac{nv}{N} \right)}$$

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): Rappel de TFD

### ❖ Inconvénients de la TFD : sur un signal *f réel*,

- Produit un signal **F de spectre symétrique** ; seule la moitié des coefficients
- **Spectraux** a donc besoin d'être **calculée** ;
- Produit un **signal F complexe**, sans que sa partie réelle ou imaginaire seule
- Permette de représenter (donc de reconstruire) le signal *f*.

### ❖ **DCT est une transformation spectrale (parmi d'autres) qui**

- Possède les **mêmes propriétés que la DFT** ;
- S'applique uniquement sur les **signaux réels** ;
- Est définie par des fonctions de base en ***cosinus seulement*** ;
- Est utilisée en **compression d'images / vidéo (JPEG, MPEG)**.

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform):

### Définition

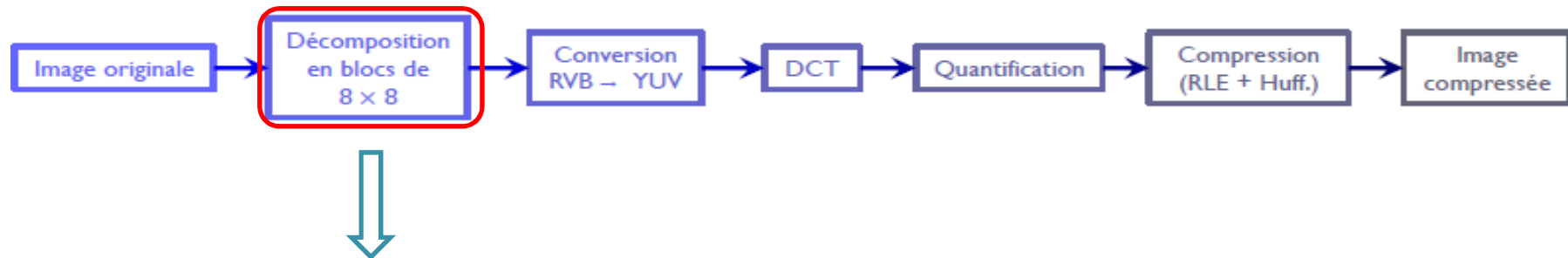
- Algorithme de compression basé sur la transformée DCT (*Discret Cosine Transform, en français transformée en cosinus discrète*), variante de la transformée de Fourier.
- Cette méthode permet de décrire chaque **bloc** en une carte de **fréquences** et en **amplitudes** plutôt qu'en **pixels** et **couleurs**.

### Remarques

- Fréquence → **importance et rapidité d'un changement de couleur**
- Amplitude → **écart pour chaque changement de couleur**
- Utilisée pour **les formats JPEG et MPEG**.

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression

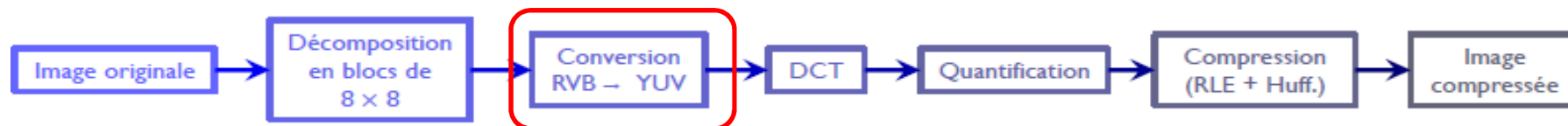


- **L'image** est divisée en **blocs de 8×8 pixels**
- Prolongement éventuel de l'image
  - Par des zéros.
  - Par symétrie.
  - ...
- Chaque **bloc** est une **'petite' image**



# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression

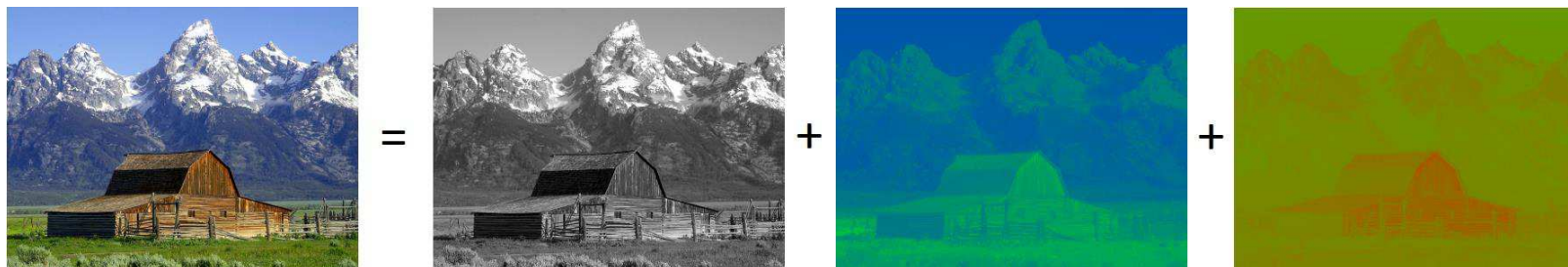


- Conversion des couleurs dans l'espace YUV
- ✓ Y est une composante de **luminance**.
  - ✓ U et V sont deux **composantes de couleurs**.
  - ✓ Conversion réversible :  $RVB \leftrightarrow YUV$

$$Y = 0,299 \mathbf{R} + 0,587 \mathbf{V} + 0,114 \mathbf{B}$$

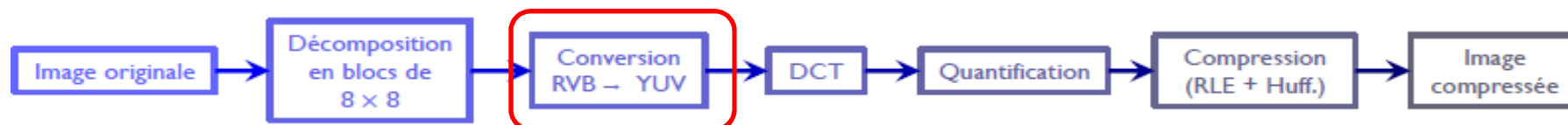
$$U = -0,1687 \mathbf{R} - 0,3313 \mathbf{V} + 0,5 \mathbf{B}$$

$$V = 0,5 \mathbf{R} - 0,4187 \mathbf{V} - 0,0813 \mathbf{B}$$



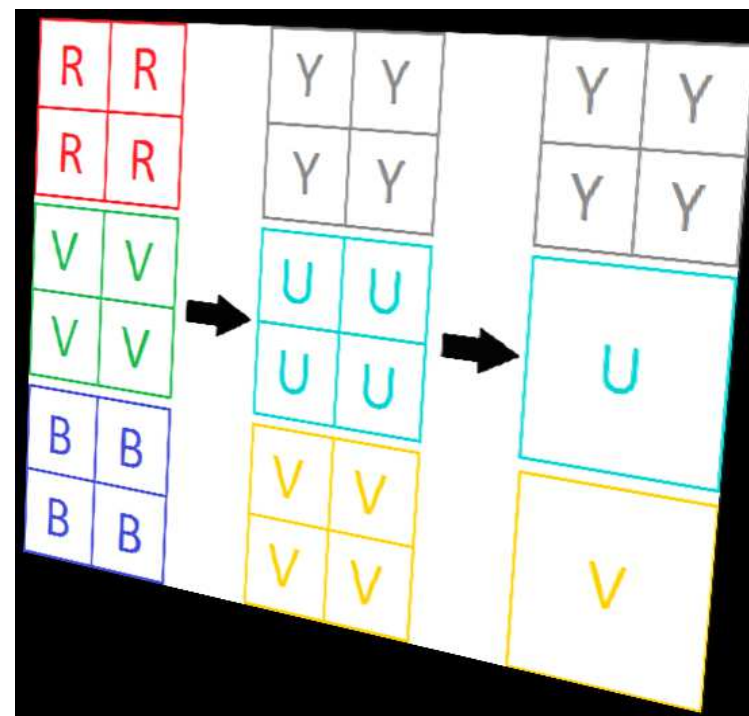
# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



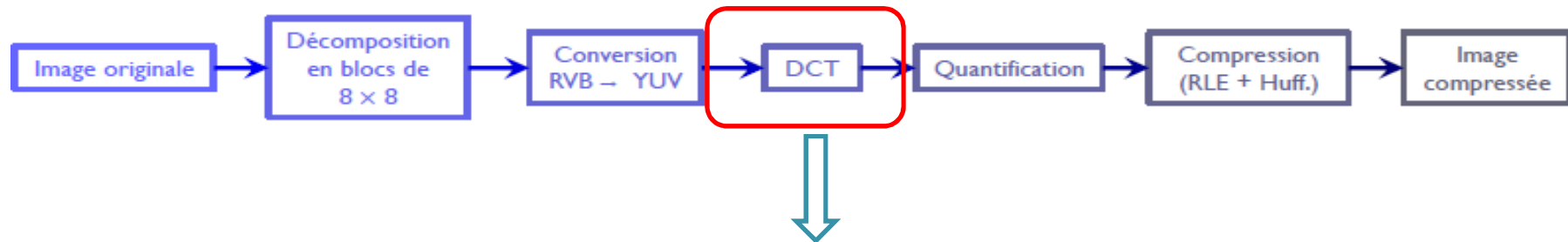
On exploite le fait que l'oeil humain est plus sensible à l'intensité lumineuse qu'aux informations colorées.

- ✓ On réduit les **composantes de chrominances** par 4.
- ✓ On réduit l'information de **chaque bloc** par 2.
- ✓ **Moins de valeurs** : image plus légère.
- ✓ **Perte d'informations** : dégradation de l'image.



# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression

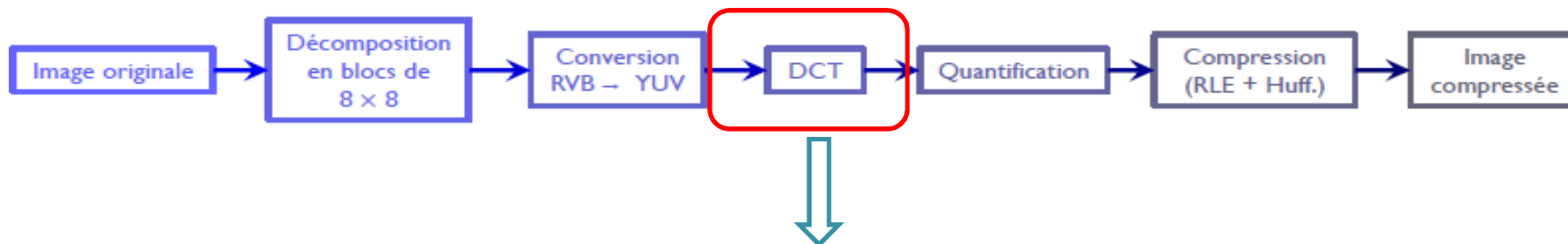


- On applique la DCT sur chaque bloc (matrice) de  $8 \times 8$ 
  - ✓ Chaque **matrice** est transformée en une **autre matrice**.
  - ✓ Il n'y a pas de perte d'informations.
  - ✓ La **transformée inverse existe**.

$$DCT(i, j) = \frac{1}{\sqrt{2}} C(i) C(j) \sum_{x=0}^7 \sum_{y=0}^7 \text{pixel}(x, y) \cdot \cos \frac{(2x+1)i\pi}{16} \cdot \cos \frac{(2y+1)j\pi}{16}$$
$$\begin{cases} C(x) = \frac{1}{\sqrt{2}} & \text{si } x = 0 \\ C(x) = 1 & \text{si } x > 0 \end{cases}$$

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



➤ Chaque sous-bloc en 8x8 est transformée en une autre matrice par la DCT

$I_0 =$

139	144	149	153	155	155	155	155
144	151	153	156	159	156	156	156
150	155	160	163	158	156	156	156
159	161	162	160	160	159	159	159
160	161	162	162	155	155	155	161
161	161	161	161	160	157	157	157
162	162	161	163	162	157	157	157
162	162	161	161	163	158	158	158

Matrice originale

$I_1 =$

1260	-1	-12	-5	2	-2	-3	1
-23	-17	-6	-3	-3	0	0	-1
-11	-9	-2	2	0	-1	-1	0
-7	-2	0	1	1	0	0	0
-1	-1	1	2	0	-1	1	1
2	0	2	0	-1	1	1	-1
-1	0	0	-1	0	2	1	-1
-3	2	-4	-2	2	1	-1	0

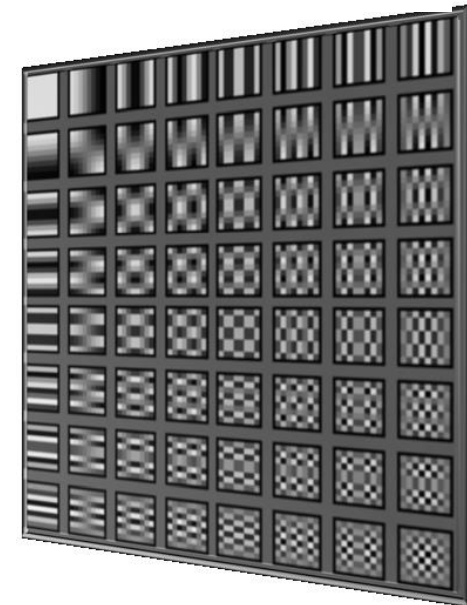
Matrice transformée par DCT

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression

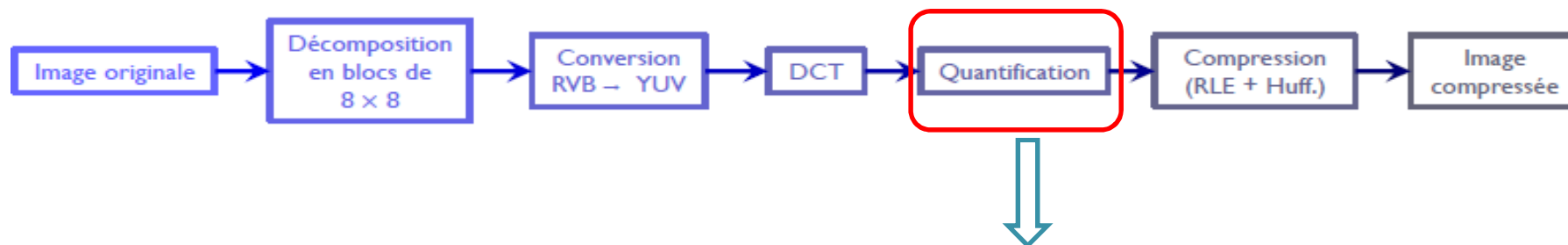


- C'est une représentation **fréquentielle**
  - ✓ Composante continue *au coin en haut à gauche*
  - ✓ Basses fréquences *en haut à gauche*
  - ✓ Hautes fréquences *en bas à droite*



# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



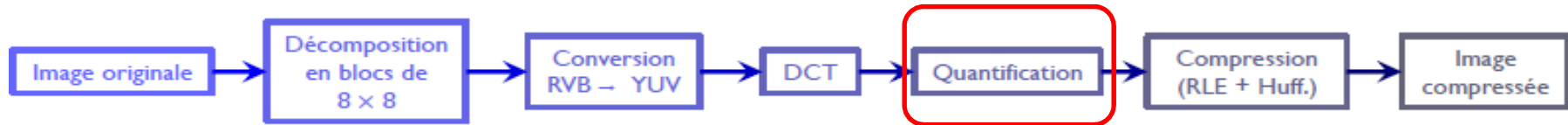
But

➤ **Atténuer les hautes fréquences** (auxquelles l'oeil humain est peu sensible) en **mettant les coefficients à 0**.

- ❖ Processus principalement **responsable de la dégradation de l'image**.
- ❖ Elle permet **une compression (étape suivante) très efficace**.
- ❖ C'est ici que la **majorité de l'information est perdue**.
- ❖ Elle est **réversible mais induit des pertes**.

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



➤ Grâce à un **facteur de qualité**, on crée une table de quantification 8x8 selon la formule :  $Q(i,j) = 1 + (i + j + 1) \times q$

➤ Exemple pour un facteur de qualité de (**q=3**) :

$$I_1 = \begin{bmatrix} 1260 & -1 & -12 & -5 & 2 & -2 & -3 & 1 \\ -23 & -17 & -6 & -3 & -3 & 0 & 0 & -1 \\ -11 & -9 & -2 & 2 & 0 & -1 & -1 & 0 \\ -7 & -2 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 & 2 & 0 & -1 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 2 & 0 & -1 & 1 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 2 & 1 & -1 \\ -3 & 2 & -4 & -2 & 2 & 1 & -1 & 0 \end{bmatrix}$$

Matrice transformée par DCT

$$Q = \begin{bmatrix} 4 & 7 & 10 & 13 & 16 & 19 & 22 & 25 \\ 7 & 10 & 13 & 16 & 19 & 22 & 25 & 28 \\ 10 & 13 & 16 & 19 & 22 & 25 & 28 & 31 \\ 13 & 16 & 19 & 22 & 25 & 28 & 31 & 34 \\ 16 & 19 & 22 & 25 & 28 & 31 & 34 & 37 \\ 19 & 22 & 25 & 28 & 31 & 34 & 37 & 40 \\ 22 & 25 & 28 & 31 & 34 & 37 & 40 & 43 \\ 25 & 28 & 31 & 34 & 37 & 40 & 43 & 46 \end{bmatrix}$$

$$Q(2,4) = 1 + (2 + 4 + 1) \times 3$$

Matrice de quantification de qualité 3

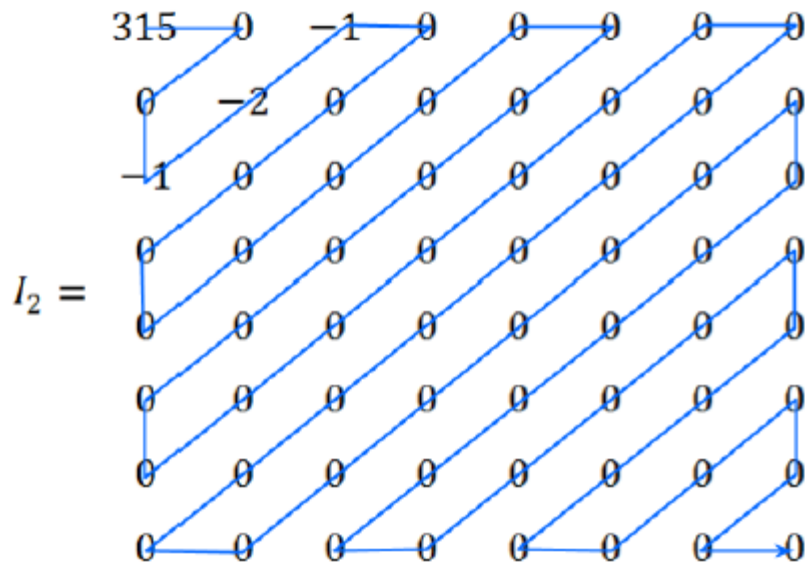
$$I_2 = \begin{bmatrix} 315 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Matrice quantifiée

$I_2(i,j) = \left\lfloor \frac{I_1(i,j)}{Q(i,j)} \right\rfloor$  = La valeur d'un élément de la matrice DCT quantifiée sera **égale à l'arrondi, à l'entier le plus proche**, du quotient de la valeur correspondante de la matrice DCT par la valeur correspondante de la matrice de quantification

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



Matrice quantifiée



1	315	2	0	1	-1	1	-2	1	-1	58	0
---	-----	---	---	---	----	---	----	---	----	----	---

Matrice compressée (RLE)

- Chaque matrice de  $8 \times 8$  est compressée
  - ✓ Une première compression **RLE**.
  - ✓ Deuxième avec le codage **d'Huffman**.
- Etape réversible.
- Particularité
  - ✓ Les coefficients sont lus en **zig-zag**.
  - ✓ La compression RLE est optimisée.



# Compression avec pertes

## 🌐 DCT (Discret Cosine Transform): étapes de compression



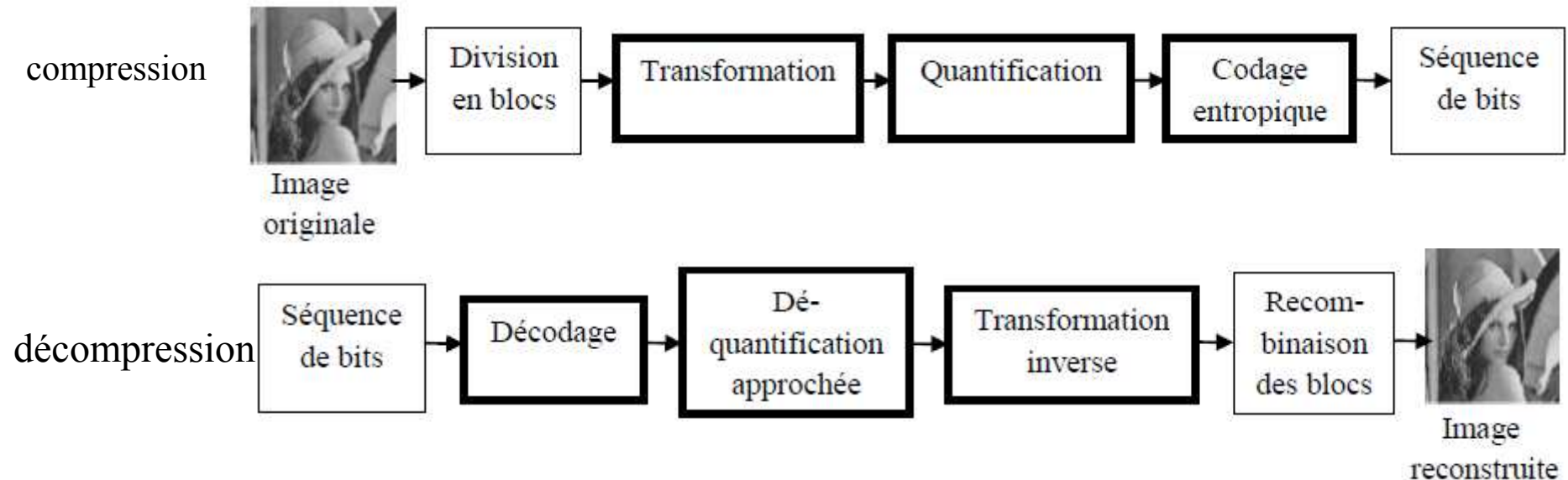
En bref

- Compression réalisée en **supprimant les hautes fréquences** (détails et contours).
  - ✓ **Perte** d'information peu visible.
  - ✓ **Bonne** compression.
  
- Formats d'image utilisant cette compression
  - ✓ **JPEG**.

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): Exercice I

1. Donnez le schéma d'un système de compression/décompression JPEG .



2. Décrivez l'étape transformation (DCT) de ce système de compression

Elle consiste à appliquer une transformation mathématique à chaque bloc. Les transformations utilisées en compression d'image sont des transformations orthogonales, leur but est de décorréler les pixels, ce qui a pour effet en général de redistribuer l'énergie de l'image dans un nombre restreint des coefficients transformés.

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): Exercice I

3. Quel effet apporte la DCT sur les coefficients de la matrice d'entrée

La DCT a pour effet de concentrer l'information en très peu de coefficients fréquentiels correspondant aux basses fréquences, et que les autres coefficients sont de haute fréquence. Dans la matrice, suite à l'application de la DCT, les basses fréquences se trouvent en haut à gauche et les hautes fréquences en bas à droite. Les hautes fréquences représentent les zones à forts contrastes dans l'image,

4. Quel l'intérêt de la quantification dans ce système de compression

La quantification permet de mettre à zéro tous les coefficients inférieurs au quantum de la table, et donc de mettre à zéro une grande partie des hautes fréquences. Car la grande partie de l'information de l'image est stockée dans les basses fréquences après l'application du TCD

# Compression avec pertes

## ● DCT (Discret Cosine Transform): Exercice 2

On cherche à coder l'image suivante en JPEG.



100	150	150	100
100	100	150	150
200	100	100	150
100	200	100	100

La matrice DCT obtenue est la matrice 4x4 ci-dessous :

512	7	-13	-16
-7	-39	-20	44
-13	20	-87	-49
16	44	49	14

On utilise la matrice de quantification définie par  $Q = [q_{i,j}]$  avec  $q_{i,j} = 1 + \kappa(1 + i + j)$ ,  $i \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket$ ,  $j \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket$ ,  $N$  la taille du bloc

1. Ecrire la matrice de quantification pour les facteurs de qualité  $k=9$  et  $k=20$ .
2. Calculer les valeurs de la matrice DCT quantifiée pour les deux cas.
3. Donner la suite générée après la lecture zigzag pour les deux cas.
4. Donnez le codage RLE pour cette image dans les deux cas. Conclure.

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): Exercice 3

On cherche à coder une image (4x4) en JPEG. On a obtenu la matrice DCT avec les valeurs indiquées dans la matrice 4x4 ci-dessous.

1. Donner la matrice de quantification classique de facteur  $\kappa = 4$ .
2. Donner la matrice-résultat après quantification.
3. Donner la suite générée après la lecture zigzag.
4. Donner son codage en Run Length Encoding.

1120	82	-48	36
56	8	32	4
-208	-40	22	-12
30	8	-8	2

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): Exercice 4

On cherche à coder l'image suivante en JPEG.



Matrice source (Non signée) :

29	95	60	60	64	52	61	63
123	85	119	114	118	103	95	103
65	79	82	106	115	95	97	73
71	79	99	82	119	122	96	106
106	86	90	148	132	132	116	162
93	99	79	103	123	113	115	117
141	155	88	102	108	95	118	103
134	160	93	104	97	102	105	128

La matrice DCT obtenue est la matrice 4x4 ci-dessous :

Matrice DCT :

-214	-23	-4	8	18	-27	-24	-12
-103	-15	-52	-16	-8	8	19	19
-40	66	41	-11	-24	-13	-30	-6
-20	-19	4	-7	8	-3	-9	-7
-21	-19	9	-20	-4	-20	7	-17
-68	11	0	6	-37	-18	-23	8
-58	-19	-17	-4	-13	-10	-18	-5
4	1	-2	-6	13	8	-21	-17

On utilise la matrice de quantification définie par  $Q = [q_{i,j}]$  avec  $q_{i,j} = 1 + \kappa(1 + i + j)$ ,  $i \in [0, N-1]$ ,  $j \in [0, N-1]$ ,  
*N la taille du bloc*

1. Ecrire la matrice de quantification pour les facteurs de qualité  $k=2$  et  $k=20$ .
2. Calculer les valeurs de la matrice DCT quantifiée pour les deux cas.
3. Donner la suite générée après la lecture zigzag pour les deux cas.
4. Donnez le codage RLE pour cette image dans les deux cas. Conclure.
5. Donnez le codage de Huffman.

# Compression avec pertes

## DCT (Discret Cosine Transform): Exercice 3 (solution)

Matrice de quantification :

3	5	7	9	11	13	15	17
5	7	9	11	13	15	17	19
7	9	11	13	15	17	19	21
9	11	13	15	17	19	21	23
11	13	15	17	19	21	23	25
13	15	17	19	21	23	25	27
15	17	19	21	23	25	27	29
17	19	21	23	25	27	29	31

Matrice DCT quantifiée :

-71	-4	0	0	1	-2	-1	0
-20	-2	-5	-1	0	0	1	1
-5	7	3	0	-1	0	-1	0
-2	-1	0	0	0	0	0	0
-1	-1	0	-1	0	0	0	0
-5	0	0	0	-1	0	0	0
-3	-1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Développement en zig-zag :

-71 -4 -20 -5 -2 0 0 -5 7 -2 -1 -1 3 -1 1 -2 0 0 0 -1 -5 -3 0 0 0 -1 0 -1  
0 -1 0 -1 0 0 0 0 0 0 -1 1 0 0 0 -1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

# *Compression avec pertes*

❖ DCT

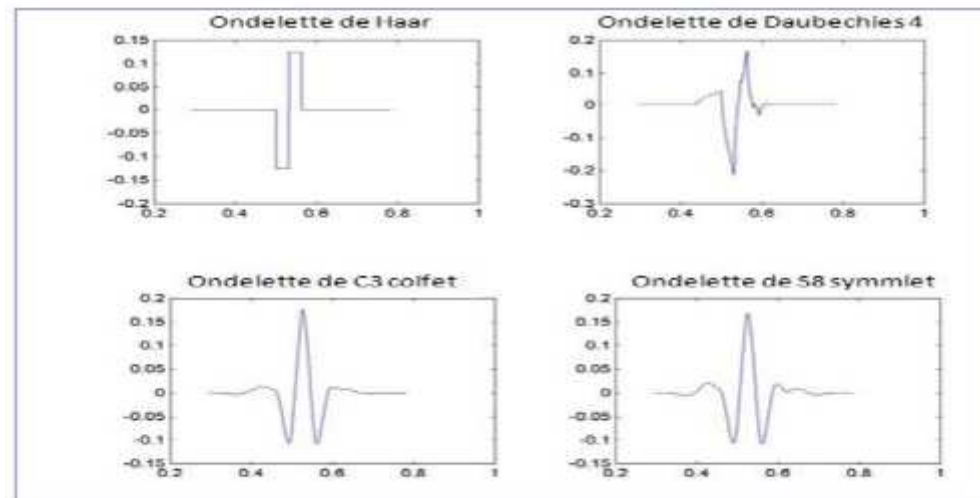
❖ Ondelettes



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes: Définition

- ❑ Une **ondelette** est une **forme d'onde** qui a une **valeur moyenne zéro** et une **durée limitée**.
- ❑ Transformée en ondelettes (**Wavelet Transform**); est un **outil mathématique** qui **décompose** un signal en **fréquences** en conservant une localisation spatiale. **Le signal de départ est projeté** sur un **ensemble de fonctions de base** qui varient en fréquence et en espace.



Quelques familles d'ondelettes

- ❑ **Séparer de l'information général** (basses fréquences) et les **détails** (hautes fréquences), contenue dans une image, un son, ...
- ❑ Utilisée pour les formats **JPEG2000** et **MPEG2000**.

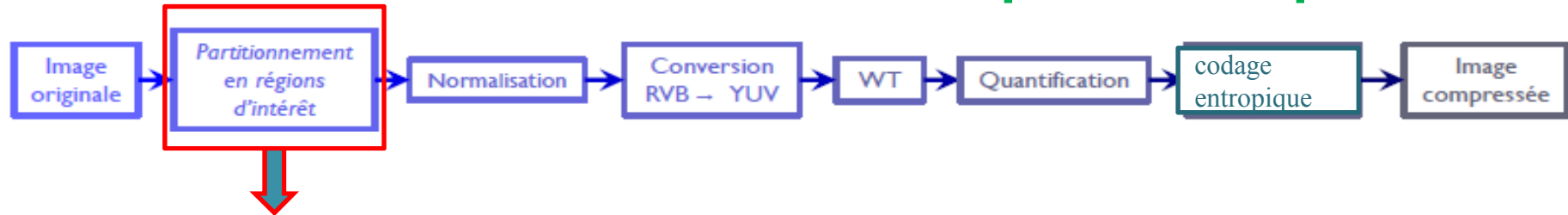
# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes: domaines d'application

1. **Compression des données de haute résolution (e.g. images, vidéo)**
2. **Filtrage (filtering, de-noising)**
3. **Lissage (smoothing)**
4. **Extraction des propriétés caractéristiques (Feature Extraction )**
5. **Détection des discontinuités (discontinuity detection)**
6. **Analyse des données (data analysis)** (par exemple, biomédicales, financières)
7. **Télécommunication (par exemple, codage de sources et canaux (Source and Channel Coding))**
8. **Astronomie** (par exemple, distances dans l'univers, galaxies formant de structures hiérarchiques à différent niveaux de l'échelle).
9. **Analyse de séries temporelles pour des prévisions de marché boursier.**
10. **Réseaux d'ondelette (wavelet networks) : apprentissage en temps réel des fonctions inconnues.**
11. ....

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : **étapes de compression**



➤ Etape **facultative**

➤ On y définit des **zones (régions d'intérêt ou ROI)**

- ✓ La qualité de ces zones est préservée.
- ✓ Ces régions sont **mieux encodées**, au détriment du reste de l'image.



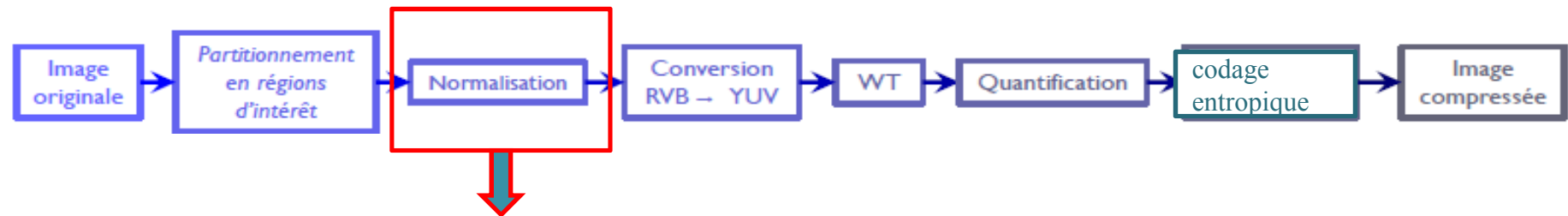
*Avec ROI*



*Sans ROI*

# Compression avec pertes

## ● Transformée en ondelettes discrètes : **étapes de compression**

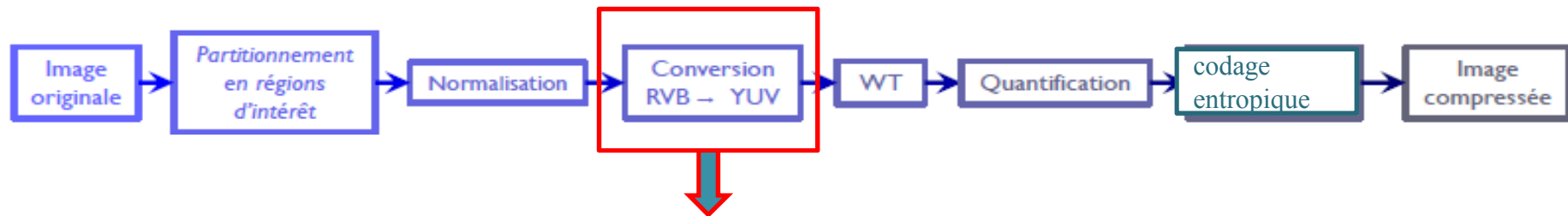


Décalage des valeurs de l'intervalle  $[0;255]$  vers  $[-128;127]$

- But : **centrer les valeurs autour de 0.**
- Etape **nécessaire** à une **bonne compression**

# Compression avec pertes

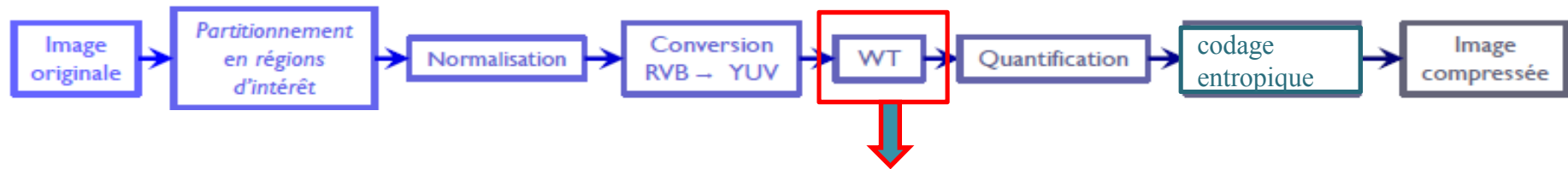
## ● Transformée en ondelettes discrètes : **étapes de compression**



- **Même conversion que pour la compression utilisant la transformée en cosinus discrètes.**
- Synthèse de couleurs mieux adaptée à la compression car les composantes sont moins corrélées.

# Compression avec pertes

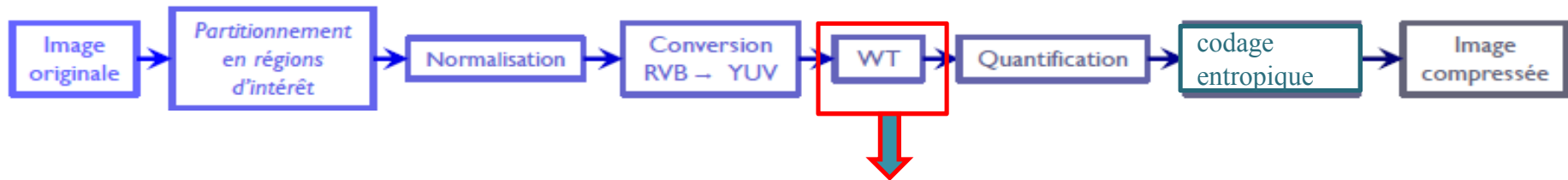
## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression



- N'importe quelle transformée en ondelettes peut être utilisée
- Les plus utilisées
  - ✓ Ondelette de Daubechies.
  - ✓ Ondelette de Le Gall.
- Exemple des ondelettes les plus simples : ondelettes de Haar
  - ✓ Permet de décomposer une séquence en basses et hautes fréquences

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression



### → Exemple: Interprétation (transformée en ondelettes 1D de Haar)

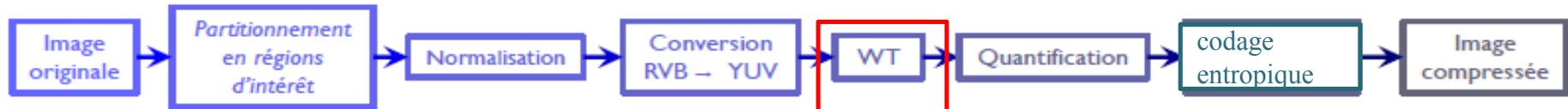
1. On calcule d'abord les moyennes 2 à 2, Ces termes représentent de manière grossière (**moyenne**) de la séquence
2. On calcule ensuite les différences 2 à 2, Ces termes de différences sont aussi appelés les **détails de la séquence**.
3. On réitère ces 2 opérations sur les coefficients de moyenne de la nouvelle séquence jusqu' on trouve une **seule valeur moyenne**.

Niveau de détail #	Coefficients de moyenne	Coefficients de détail
0	[9; 7; 3; 5]	
1	L1 = [8 = (9+7)/2; 4 = (3+5)/2]	H1 = [1 = (9-7)/2; -1 = (3-5)/2]
2	L2 = [6 = (8+4)/2]	H2 = [2 = (8-4)/2]

- L : filtre passe-bas (*Low pass filter*), H : filtre passe-haut (*High pass filter*)
- Séquence originale : [ 9 ; 7 ; 3 ; 5 ], Séquence finale : [ 6 ; 2 ; 1 ; -1 ]

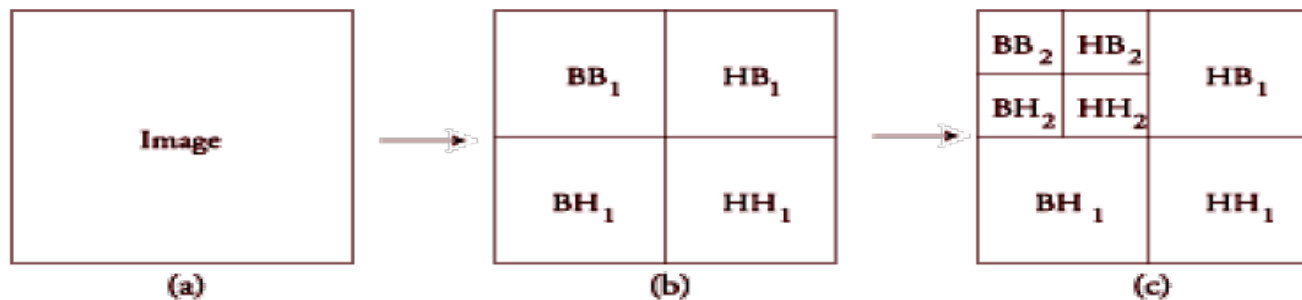
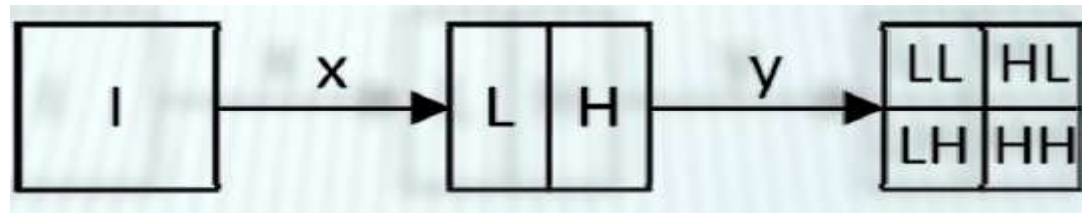
# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression



→ Exemple: Interprétation (Transformée en ondelettes discrètes 2D de Haar)

➤ Construction par succession d'ondelettes 1D discrètes suivant les axes x, puis y de l'image 2D



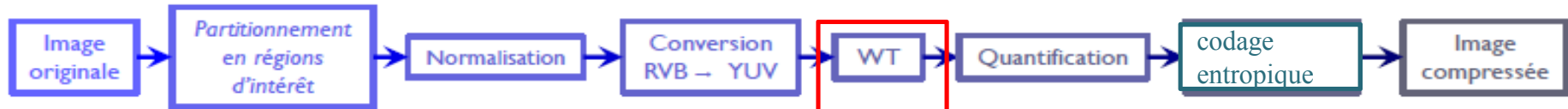
*4 niveaux de détail de la décomposition en ondelettes 2D*

*Pour chaque niveau de détail, l'information générale est en haut à gauche, et les détails dans la zone restante*

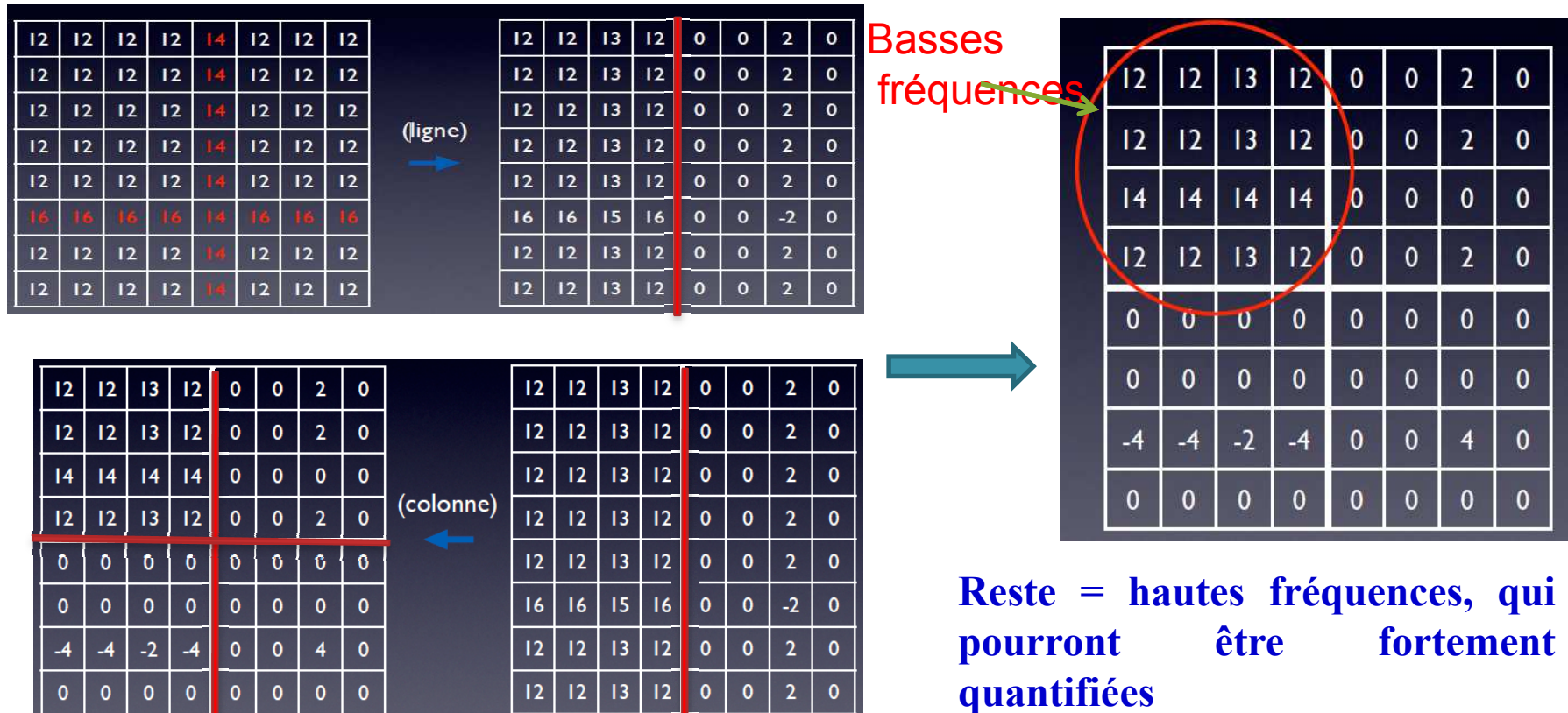


# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression



→ Exemple: Interprétation (Transformée en ondelettes discrètes 2D de Haar)



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression

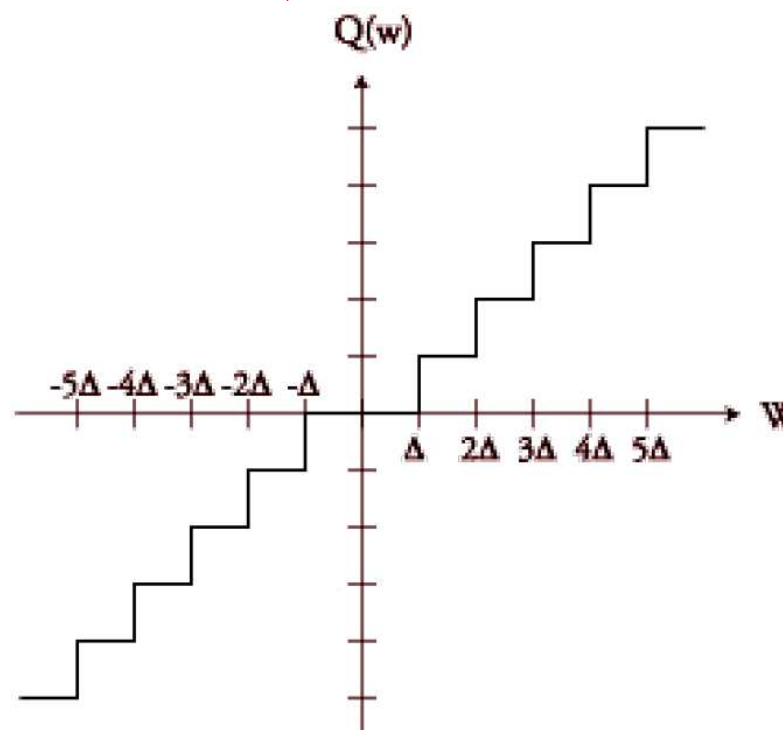


### ➤ Quantification *uniforme à zone morte*.

- ✓ La **courbe** évolue de manière **uniforme**.
- ✓ Les valeurs quantifiées peuvent être égales à zéro.

### ➤ Deux caractéristiques

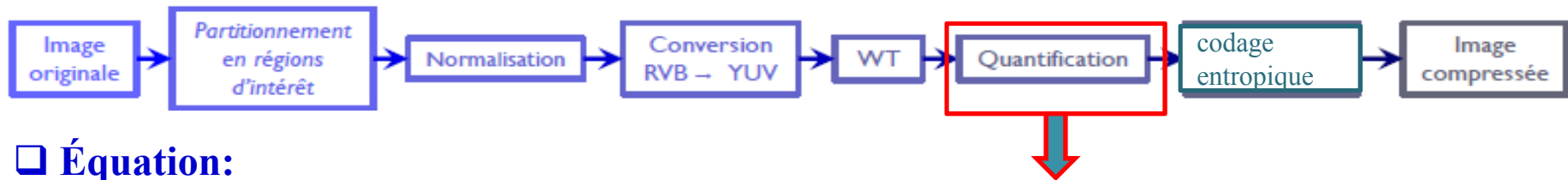
- ✓ Le **pas**  $\Delta$  : l'intervalle pour lequel on a une même valeur quantifiée.
- ✓ La **largeur** de la zone morte  $Z$  : l'intervalle pour lequel la valeur quantifiée est nulle.



**Attention** : la quantification ne s'applique qu'aux coefficients de détail, et non pas au coefficient de moyenne.

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : étapes de compression

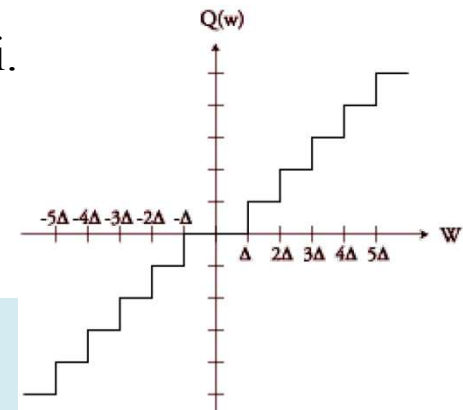


### □ Équation:

- Étant donné que l'on a une zone morte de largeur  $Z$ , cela signifie **que si un coefficient de détail  $C$ , en valeur absolue**, est dans la zone morte, c'est-à-dire  $|C| < Z$ , alors le coefficient est **mis à 0**.
- Sinon, si un coefficient de détail  $C$ , en valeur absolue, est hors de la zone morte, c'est-à-dire  $|C| \geq Z$ , il sera quantifié selon le pas de quantification  $\Delta$  choisi.

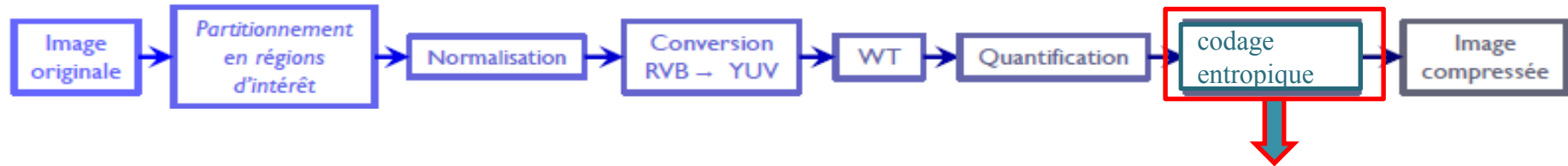
### □ L'équation de quantification finale est donc :

- Si  $|C| < Z$ , alors  $C_{\text{résultant}} = 0$
- Si  $|C| \geq Z$ , alors  $C_{\text{résultant}} = \text{signe}(C) \times \Delta \times \text{partie\_entière}(|C| / \Delta)$



# Compression avec pertes

Transformée en ondelettes discrètes : **étapes de compression**



➤ Coder le résultat obtenu à l'aide de Huffman

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice I

1. Soit une séquence d'origine  $S_0 = [2 \ 4 \ 8 \ 12 \ 14 \ 0 \ 2 \ 1]$ , correspondant aux données initiales. Donner la décomposition en ondelettes 1D de Haar de la séquence  $S_0$ .

le tableau de la décomposition en ondelettes 1D de Haar de  $S_0$  est le suivant:

Niveau de résolution n	Coefficients de moyenne $S_n$	Coefficients de détail $D_n$
0 – séquence d'origine	$S_0 = [2 \ 4 \ 8 \ 12 \ 14 \ 0 \ 2 \ 1]$	-----
1	$S_1 = [3 \ 10 \ 7 \ 1.5]$	$D_1 = [-1 \ -2 \ 7 \ 0.5]$
2	$S_2 = [6.5 \ 4.25]$	$D_2 = [-3.5 \ 2.75]$
3	$S_3 = [5.375]$	$D_3 = [1.125]$

La séquence finale obtenue après décomposition en ondelettes 1D de Haar est de même taille que la séquence initiale, et les coefficients correspondent au dernier coefficient de moyenne (soit  $S_3$ ) suivi des coefficients de détail des suites  $D_n$  du niveau le moins détaillé ( $n = 3$ ) et niveau le plus détaillé ( $n = 1$ ).  
Donc :  $F = [5.375 \ 1.125 \ -3.5 \ 2.75 \ -1 \ -2 \ 7 \ 0.5]$

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2

Soit l'image I suivant

$$I = \begin{bmatrix} 0 & 250 & 25 & 50 & 200 & 0 & 0 & 0 \\ 50 & 50 & 50 & 25 & 50 & 0 & 25 & 0 \\ 25 & 50 & 0 & 250 & 0 & 50 & 0 & 0 \\ 75 & 200 & 200 & 0 & 250 & 250 & 0 & 200 \\ 250 & 25 & 250 & 200 & 0 & 75 & 25 & 25 \\ 50 & 0 & 50 & 0 & 0 & 75 & 250 & 250 \\ 250 & 250 & 25 & 250 & 50 & 25 & 50 & 50 \\ 250 & 200 & 50 & 50 & 50 & 25 & 0 & 200 \end{bmatrix}$$

1. Donner la décomposition en ondelettes 1D de Haar de l'image I
2. Donner la matrice de quantification à l'aide d'une quantification uniforme à zone morte de largeur 30 et de pas de quantification 10.
3. Coder le résultat obtenu à l'aide de Huffman
4. Calculer le quotient, le taux et le gain de compression. Conclure

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (solution)

Soit l'image I suivante

$$I = \begin{bmatrix} 0 & 250 & 25 & 50 & 200 & 0 & 0 & 0 \\ 50 & 50 & 50 & 25 & 50 & 0 & 25 & 0 \\ 25 & 50 & 0 & 250 & 0 & 50 & 0 & 0 \\ 75 & 200 & 200 & 0 & 250 & 250 & 0 & 200 \\ 250 & 25 & 250 & 200 & 0 & 75 & 25 & 25 \\ 50 & 0 & 50 & 0 & 0 & 75 & 250 & 250 \\ 250 & 250 & 25 & 250 & 50 & 25 & 50 & 50 \\ 250 & 200 & 50 & 50 & 50 & 25 & 0 & 200 \end{bmatrix}$$

1. Donner la décomposition en ondelettes 1D de Haar de l'image I

a. Suivant la largeur :

$$\begin{bmatrix} 125 & 37.5 & 100 & 0 & -125 & -12.5 & 100 & 0 \\ 50 & 37.5 & 25 & 12.5 & 0 & 12.5 & 25 & 12.5 \\ 37.5 & 125 & 25 & 0 & -12.5 & -125 & -25 & 0 \\ 137.5 & 100 & 250 & 100 & -62.5 & 100 & 0 & -100 \\ 137.5 & 225 & 37.5 & 25 & 112.5 & 25 & -37.5 & 0 \\ 25 & 25 & 37.5 & 25 & 25 & 25 & -37.5 & 0 \\ 250 & 137.5 & 37.5 & 50 & 0 & -112.5 & 12.5 & 0 \\ 225 & 50 & 37.5 & 100 & 25 & 0 & 12.5 & -100 \end{bmatrix}$$

a. Suivant la hauteur:

$$\begin{bmatrix} -87.5 & 37.5 & 62.5 & 6.25 & -62.5 & 0 & 62.5 & 6.25 \\ -87.5 & 112.5 & 137.5 & 50 & -37.5 & -12.5 & -12.5 & -50 \\ -81.25 & 125 & 37.5 & 25 & 68.75 & 25 & -37.5 & 0 \\ -237.5 & 93.75 & 37.5 & 75 & 12.5 & -56.25 & 12.5 & -50 \\ \hline 37.5 & 0 & 62.5 & 6.25 & -62.5 & -12.5 & 37.5 & -6.25 \\ -50 & 12.5 & -112.5 & -50 & 25 & -112.5 & -12.5 & 50 \\ 56.25 & 100 & 0 & 0 & 43.75 & 0 & 0 & 0 \\ 12.5 & 43.75 & 0 & -25 & -12.5 & -56.25 & 0 & 50 \end{bmatrix}$$

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (solution)

1. Donner la décomposition en ondelettes 1D de Haar de l'image I

-87.5	37.5	62.5	6.25	-62.5	0	62.5	6.25
-87.5	112.5	137.5	50	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-81.25	125	37.5	25	68.75	25	-37.5	0
-237.5	93.75	37.5	75	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

a. Suivant la largeur:

62.5	34.375	25	28.125	-62.5	0	62.5	6.25
100	93.75	-12.5	43.75	-37.5	-12.5	-12.5	-50
103.125	31.25	-21.875	6.25	68.75	25	-37.5	0
165.625	56.25	71.875	-18.75	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

81.25	64.0625	6.25	35.9375	-62.5	0	62.5	6.25
134.375	43.75	25	-6.25	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-18.75	29.6875	18.75	-7.8125	68.75	25	-37.5	0
-31.25	-12.5	-46.875	12.5	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

b. Suivant la hauteur:



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (solution)

1. Donner la décomposition en ondelettes 1D de Haar de l'image I

81.25	64.0625	6.25	35.9375	-62.5	0	62.5	6.25
134.375	43.75	25	-6.25	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-18.75	29.6875	18.75	-7.8125	68.75	25	-37.5	0
-31.25	-12.5	-46.875	12.5	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

a. Suivant la largeur:

72.65625	8.59375	6.25	35.9375	-62.5	0	62.5	6.25
89.0625	45.3125	25	-6.25	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-18.75	29.6875	18.75	-7.8125	68.75	25	-37.5	0
-31.25	-12.5	-46.875	12.5	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

80.959375	26.953125	6.25	35.9375	-62.5	0	62.5	6.25
-8.103125	-18.359375	25	-6.25	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-18.75	29.6875	18.75	-7.8125	68.75	25	-37.5	0
-31.25	-12.5	-46.875	12.5	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

b. Suivant la hauteur:



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (Solution)

2. Donner la matrice de quantification à l'aide d'une quantification uniforme à zone morte de largeur  $z=30$  et de pas de quantification  $\Delta=10$ .

80.959375	26.953125	6.25	35.9375	-62.5	0	62.5	6.25
-8.103125	-18.359375	25	-6.25	-37.5	-12.5	-12.5	-50
-18.75	29.6875	18.75	-7.8125	68.75	25	-37.5	0
-31.25	-12.5	-46.875	12.5	12.5	-56.25	12.5	-50
37.5	0	62.5	6.25	-62.5	-12.5	37.5	-6.25
-50	12.5	-112.5	-50	25	-112.5	-12.5	50
56.25	100	0	0	43.75	0	0	0
12.5	43.75	0	-25	-12.5	-56.25	0	50

L'application de l'équation de quantification ci-dessous **aux coefficients de détail** de la matrice précédente

- Si  $|C| < Z$ , alors  $C_{\text{résultant}} = 0$
- Si  $|C| \geq Z$ , alors  $C_{\text{résultant}} = \text{signe}(C) \times \Delta \times \text{partie\_entière}(|C|/\Delta)$

Avec

- $C$  : coefficient de détail
- $Z$  : largeur de la zone morte
- $\Delta$  : le pas de quantification

80.959375	0	0	30	-60	0	60	0
0	0	0	0	-30	0	0	-50
0	0	0	0	60	0	-30	0
-30	0	-40	0	0	-50	0	-50
30	0	60	0	-60	0	30	0
-50	0	-110	-50	0	0	0	50
50	100	0	0	40	0	0	0
0	40	0	0	0	-50	0	50



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (Solution)

3. Coder le résultat obtenu à l'aide de l'arbre de Huffman

$$\begin{bmatrix} 80.959375 & 0 & 0 & 30 & -60 & 0 & 60 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -30 & 0 & 0 & -50 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 60 & 0 & -30 & 0 \\ -30 & 0 & -40 & 0 & 0 & -50 & 0 & -50 \\ 30 & 0 & 60 & 0 & -60 & 0 & 30 & 0 \\ -50 & 0 & -110 & -50 & 0 & 0 & 0 & 50 \\ 50 & 100 & 0 & 0 & 40 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 40 & 0 & 0 & 0 & -50 & 0 & 50 \end{bmatrix}$$


Sur l'image quantifiée ci-dessus, la compression HUFFMAN donne les fréquences d'apparition:

Symboles	Nb Occurr.
0	38
-50	6
30	3
60	3

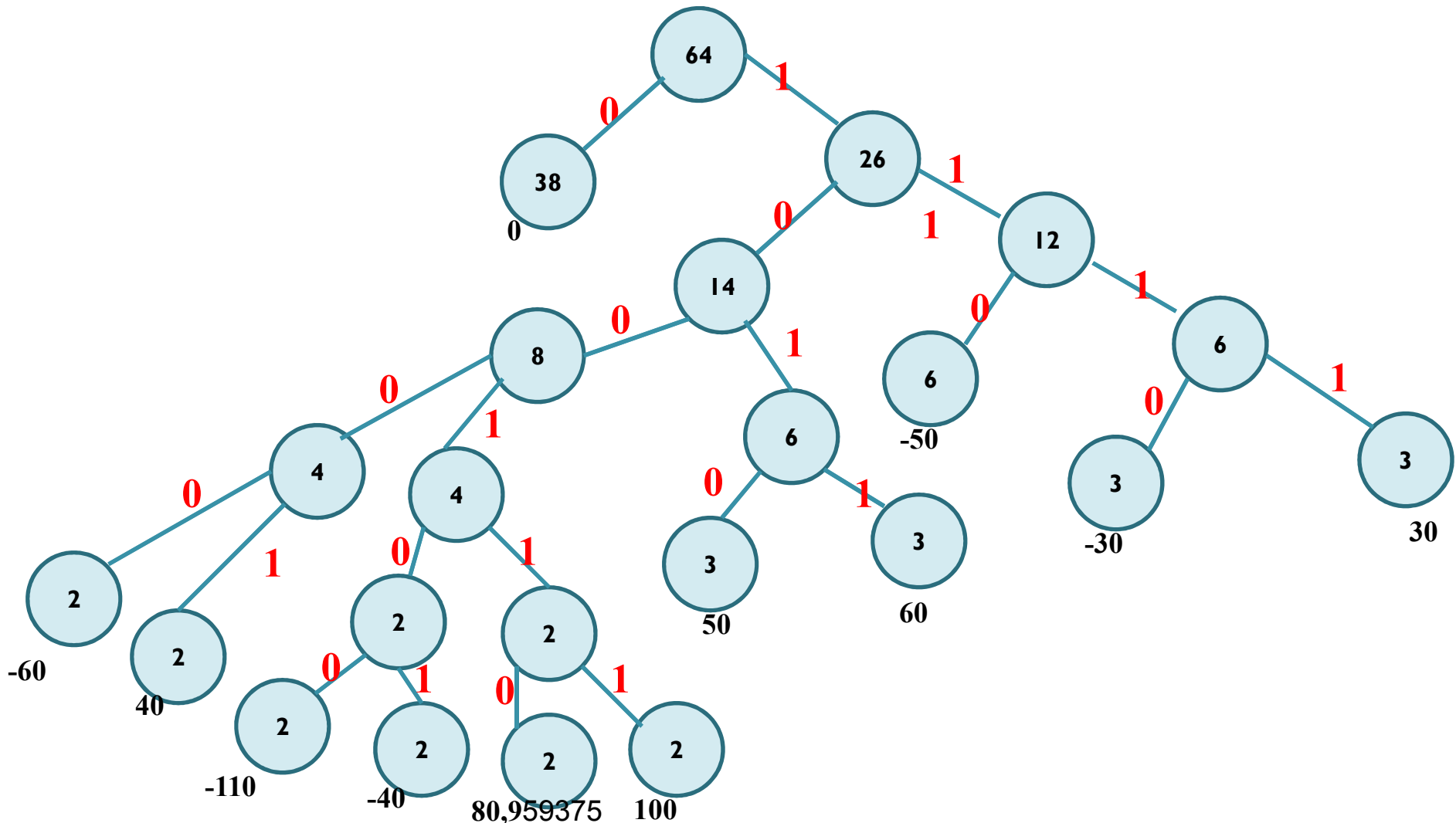
Symboles	Nb Occurr.
-30	3
50	3
-60	2
40	2

Symboles	Nb Occurr.
80.959375	1
-40	1
-110	1
100	1

# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : **Exercice 2 (Solution)**

3. Coder le résultat obtenu à l'aide de l'arbre de Huffman



# Compression avec pertes

## Transformée en ondelettes discrètes : Exercice 2 (Solution)

3. Coder le résultat obtenu à l'aide de l'arbre de Huffman

Symboles	Code binaire	Symboles	Code binaire	Symboles	Code binaire
0	0	50	1010	-110	100100
-50	110	60	1011	-40	100101
-30	1110	-60	10000	80,959375	100110
30	1111	40	10001	1000	100111

4. Calculer le quotient, le taux et le gain de compression. Conclure

- La taille initiale de l'image est égale à

$$\text{Taille\_initiale} = L * H * \text{poids}_{\text{pixel}} = 8 * 8 * 8 = 512 \text{ bits}$$

- La taille finale de l'image compressée est égale à :

$$\text{Taille\_finale} = (38 * 1 + 6 * 3 + 3 * 4 + 3 * 4 + 3 * 4 + 3 * 4 + 2 * 5 + 2 * 5 + 1 * 6 + 1 * 6 + 1 * 6 + 1 * 6) = 148 \text{ bits}$$

- $\text{quotient} = \text{Taille\_initiale} / \text{Taille\_finale} = 3,4594$
- $\text{taux} = 1 / \text{quotient} = 0,2890$
- $\text{gain} = (1 - \text{taux}) * 100\% = 71,1\%$

# *Comparatif des méthodes de compression*

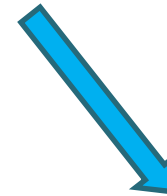
- Sans compression
  - ✓ Format très lourd.
  - ✓ Exemples : BMP (pour des images d'une profondeur de pixel différente de 4 ou 8 bits).
- Compression sans perte
  - ✓ RLE, LZW, Huffman : basé sur la redondance des valeurs.
  - ✓ Exemples : PCX, GIF, PNG.
- Compression avec pertes
  - ✓ Décomposition des images (détails / formes générales) et élimination de certaines parties de ces informations pour mieux compresser.
  - ✓ Compression par DCT (JPEG)
    - Taux de compression réglable.
  - ✓ Compression par ondelettes (JPEG2000)
    - Meilleur rapport compression/qualité d'image.
    - Compression sans pertes possibles (moins bonne compression).

# Conclusion

## A retenir pour ce cours:

### *Compression et stockage*

- Position du problème
- Définition & Intérêts de la compression
- Types de compression
- Evaluation de la compression et des pertes



### **Compression avec pertes**

DCT, Ondelettes



### **Compression sans perte**

RLE, Huffman, LZW

# Références

## ➤ Livres

- ✓ **Éric Incerti**, *Compression d'image – Algorithmes et standards*, Vuibert 2003
- ✓ **Gilles Burel**, *Introduction au traitement d'images – Simulation sous Matlab*, Hermès 2001 (chapitre 8)

## ➤ Sites web

- ✓ **Cours de P. Nerzic (U. Rennes)**  
<http://frama.link/K2vZFGkY>
- ✓ **Basics of DCT and Entropy Coding**, par Nimrod Peleg  
[www.lokminglui.com/J4DCT-Huff2009.pdf](http://www.lokminglui.com/J4DCT-Huff2009.pdf)
- ✓ **Cours de D. Marshall (U. Cardiff)**  
<http://www.cs.cf.ac.uk/Dave/Multimedia/PDF/> (*cf. chapitres 9, 10 et 11*)