#### Xử lý ảnh

Chương 6: Nén ảnh số

Biên soạn: Phạm Văn Sự

Bộ môn Xử lý tín hiệu và Truyền thông Khoa Kỹ thuật Điện tử l Học viện Công nghệ Bưu chính Viễn thông

ver.19a



## Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



## Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- 1 Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Tại sao phải nén ảnh số?



Tại sao phải nén ảnh số?

Xem xét lượng dữ liệu cần thiết để biểu diễn một bộ phim tiêu chuẩn SD với khung hình có kích thước  $720 \times 480$ , mỗi điểm ảnh được biểu diễn bằng 24 bit, tốc độ khung hình là 30 fps.

Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - $\qquad \qquad \bullet \quad (720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec}$



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - $(720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} = 31, 104, 000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - ▶  $(720 \times 480) \frac{\text{pixel}}{\text{frame}} \times 3 \frac{\text{bytes}}{\text{pixel}} \times 30 \frac{\text{frame}}{\text{sec}} = 31,104,000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - $ightharpoonup 31,104,000 rac{bytes}{sec} imes 60^2 rac{sec}{hr} imes 2hr$



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - $(720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} = 31, 104, 000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - ▶  $31,104,000 \frac{\text{bytes}}{\text{sec}} \times 60^2 \frac{\text{sec}}{\text{hr}} \times 2 \text{hr} \approx 2.24 \times 10^{11} \text{ [bytes]}$



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - ▶  $(720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} = 31,104,000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - ▶ 31,104,000  $\frac{bytes}{sec} \times 60^2 \frac{sec}{hr} \times 2hr \approx 2.24 \times 10^{11} \text{ [bytes]} \approx 224 \text{ [GB]}$



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - ▶  $(720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} = 31,104,000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - ▶  $31,104,000\frac{bytes}{sec} \times 60^2\frac{sec}{hr} \times 2hr \approx 2.24 \times 10^{11} \text{ [bytes]} \approx 224 \text{ [GB]}$ 
    - ★ ⇒ Cần 27 đĩa DVD dual-layer dung lượng 8.5GB



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - $\qquad \qquad (720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} \ = 31, 104, 000 \ [bytes/sec]$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - ▶ 31,104,000  $\frac{\text{bytes}}{\text{sec}} \times 60^2 \frac{\text{sec}}{\text{hr}} \times 2 \text{hr} \approx 2.24 \times 10^{11} \text{ [bytes]} \approx 224 \text{ [GB]}$ 
    - ★ ⇒ Cần 27 đĩa DVD dual-layer dung lượng 8.5GB
    - \* Để lưu trong một đĩa DVD DVD dual-layer dung lượng 8.5GB duy nhất  $\to$  cần nén với tỷ lệ  $\approx 26.3:1$



Tại sao phải nén ảnh số?

- Dữ liệu video trên phải truy cập với tốc độ:
  - ▶  $(720 \times 480) \frac{pixel}{frame} \times 3 \frac{bytes}{pixel} \times 30 \frac{frame}{sec} = 31,104,000 \text{ [bytes/sec]}$
- Hai giờ video sẽ có dung lượng:
  - ▶ 31,104,000  $\frac{\text{bytes}}{\text{sec}} \times 60^2 \frac{\text{sec}}{\text{hr}} \times 2 \text{hr} \approx 2.24 \times 10^{11} \text{ [bytes]} \approx 224 \text{ [GB]}$ 
    - ★ ⇒ Cần 27 đĩa DVD dual-layer dung lượng 8.5GB
    - \* Để lưu trong một đĩa DVD DVD dual-layer dung lượng 8.5GB duy nhất  $\to$  cần nén với tỷ lệ  $\approx 26.3:1$
- Tỷ lệ nén phải cao hơn nữa với chuẩn HD



Tại sao phải nén ảnh số?

Một camera loại 6Mpixel với độ phân giải bít bằng 3.



Tại sao phải nén ảnh số?

Một camera loại 6Mpixel với độ phân giải bít bằng 3.

ullet Giả sử camera có độ phân giải 3,000 imes 2,000



Tại sao phải nén ảnh số?

Một camera loại 6Mpixel với độ phân giải bít bằng 3.

- ullet Giả sử camera có độ phân giải  $3,000 \times 2,000$
- ullet  $\Rightarrow$  Mỗi ảnh có dung lượng: pprox 18 [MB]



Tại sao phải nén ảnh số?

Một camera loại 6Mpixel với độ phân giải bít bằng 3.

- Giả sử camera có độ phân giải  $3,000 \times 2,000$
- ullet  $\Rightarrow$  Mỗi ảnh có dung lượng: pprox 18 [MB]
- ullet ightarrow Với khoảng 56 ảnh thì dung lượng pprox 1GB



Tại sao phải nén ảnh số?

Sử dụng dịch vụ 3G của một nhà cung cấp với mức cước 46,000 [VNĐ/MB] cho dịch vụ xem video trực tuyến với thông số  $352 \times 240$ , RGB 8 [bit/màu], 15fps.



Tại sao phải nén ảnh số?

Sử dụng dịch vụ 3G của một nhà cung cấp với mức cước 46,000 [VNĐ/MB] cho dịch vụ xem video trực tuyến với thông số  $352 \times 240$ , RGB 8 [bit/màu], 15fps.

• Tốc độ dữ liệu tải xuống  $\approx$  3.8 [MB/sec]



Tại sao phải nén ảnh số?

Sử dụng dịch vụ 3G của một nhà cung cấp với mức cước 46,000~[VND/MB] cho dịch vụ xem video trực tuyến với thông số  $352\times240,~RGB~8~[bit/màu],~15fps.$ 

- Tốc độ dữ liệu tải xuống  $\approx$  3.8 [MB/sec]
- Mỗi giây tiêu tốn khoảng 174,000 VNĐ



Tại sao phải nén ảnh số?

• Cần thiết cho: Lưu trữ; Truyền tải



Tại sao phải nén ảnh số?

• Cần thiết cho: Lưu trữ; Truyền tải

Nén dữ liệu ảnh là tìm kiếm phương pháp nhằm biểu diễn thông tin ảnh với một lượng dữ liệu nhỏ nhất



Tại sao phải nén ảnh số?

• Cần thiết cho: Lưu trữ; Truyền tải

Nén dữ liệu ảnh là tìm kiếm phương pháp nhằm biểu diễn thông tin ảnh với một lượng dữ liệu nhỏ nhất

#### Định lý mã hóa thứ nhất của Shannon

Với một nguồn rời rạc không nhớ  $\mathbf{X}$ , độ dài trung bình từ mã  $\overline{l}$  của bất cứ bộ mã nào là kết quả của phép mã hóa không tổn hao không thể nhỏ hơn entropy của nguồn. Nói cách khác

$$\bar{I} \geq H(X)$$



Tại sao phải nén ảnh số?

• Cần thiết cho: Lưu trữ; Truyền tải

Nén dữ liệu ảnh là tìm kiếm phương pháp nhằm biểu diễn thông tin ảnh với một lượng dữ liệu nhỏ nhất

#### Định lý mã hóa thứ nhất của Shannon

Với một nguồn rời rạc không nhớ X, độ dài trung bình từ mã  $\overline{l}$  của bất cứ bộ mã nào là kết quả của phép mã hóa không tổn hao không thể nhỏ hơn entropy của nguồn. Nói cách khác

$$\bar{I} \geq H(X)$$

#### Định lý mã hóa thứ hai của Shannon

Nếu tốc độ dữ liệu R không vượt quá khả năng thông qua của kênh C' thì có thể xây dựng được phép mã hóa cho phép truyền tin một cách tin cậy qua kênh có nhiễu. Nói cách khác:

Nếu  $R \leq C'$  thì  $\exists \mathfrak{C} : \rho_e \longrightarrow 0$  khi  $I \rightarrow \infty$ 

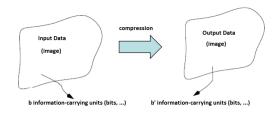
# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



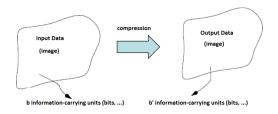
Một số khái niệm cơ bản: Tỷ số nén, Độ dư thừa dữ liệu tương đối





9 / 47

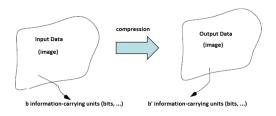
Một số khái niệm cơ bản: Tỷ số nén, Độ dư thừa dữ liệu tương đối



ullet Tỷ số nén dữ liệu  $C_R=rac{b}{b'}$ 



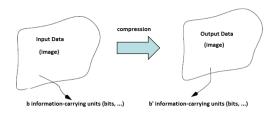
9 / 47



- ullet Tỷ số nén dữ liệu  $C_R=rac{b}{b'}$ 
  - ► Thường viết *C* : 1



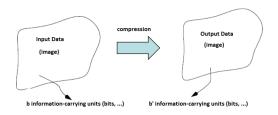
Một số khái niệm cơ bản: Tỷ số nén, Độ dư thừa dữ liệu tương đối



- ullet Tỷ số nén dữ liệu  $C_R=rac{b}{b'}$ 
  - ► Thường viết *C* : 1
- ullet Độ dư thừa dữ liệu tương đối  $R_D=1-rac{1}{C_R}$

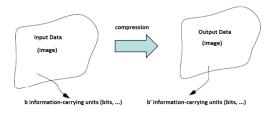


9 / 47

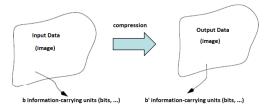


- ullet Tỷ số nén dữ liệu  $C_R=rac{b}{b'}$ 
  - ► Thường viết *C* : 1
- ullet Độ dư thừa dữ liệu tương đối  $R_D=1-rac{1}{C_R}$ 
  - Đôi khi viết  $R_D imes 100\%$





- Tỷ số nén dữ liệu  $C_R = rac{b}{b'}$ 
  - ► Thường viết C:1
- ullet Độ dư thừa dữ liệu tương đối  $R_D=1-rac{1}{C_R}$ 
  - Đôi khi viết  $R_D imes 100\%$
- Một hệ thống nén ảnh đạt được tỷ số nén  $C_R = 10$  (giả sử nén bảo toàn thông tin)
  - Tỷ số nén có thể viết: 10 : 1 ⇒ cùng một |ượng thông tin , biểu diễn thượng khi nén dùng 10 bít để biểu diễn; biểu diễn sau khi nén chỉ dùng 1 bít để biểu diễn; biểu diễn sau khi nén chỉ dùng 1 bít để biểu diễn.
  - $ightharpoonup 
    ightharpoonup R_D = 0.9 
    ightharpoonup 90\%$  dữ liệu trong biểu diễn trước khi nén là dữ liệu dư thừa



- Tỷ số nén dữ liệu  $C_R = \frac{b}{b'}$ 
  - Thường viết C:1
- ullet Độ dư thừa dữ liệu tương đối  $R_D=1-rac{1}{C_R}$ 
  - Đôi khi viết  $R_D imes 100\%$
- Nếu  $b=b'\Rightarrow$  Lượng dữ liệu biểu diễn giữ nguyên:  $\mathcal{C}_R=1$ ,  $\mathcal{R}_D=0$
- Nếu  $b << b' \Rightarrow$  Lượng dữ liệu biểu diễn được mở rộng (chèn thêm dữ liệu):  $C_R \longrightarrow 0$ .  $R_D \longrightarrow \infty$
- Nếu  $b>>b'\Rightarrow$  Lượng dữ liệu biểu diễn được giảm nhỏ:  $\mathcal{C}_R\longrightarrow \infty$ ,  $R_D\longrightarrow 0$

Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:



Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa



Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian



10 / 47

Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





- Ba loai dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Xác suất một điểm ảnh có giá tri mức xám  $r_k \in [0, L-1]$  trong ảnh I $(M \times N)$ :  $p(r_k) = \frac{n_k}{MN}$ 
  - n<sub>k</sub>: số mức xám có giá trị r<sub>k</sub>
- Đô dài từ mã biểu diễn mức xám r<sub>\(\epsi\)</sub>:  $I(r_k) = I_k$  [bit]
  - Đô dài trung bình từ mã:  $L_{av\sigma} = \overline{l} = sum_{k=0}^{L-1} p(r_k) l_k$ 
    - Nếu sử dụng mã đều độ dài m  $\Rightarrow L_{avg} = \overline{l} = m$
  - Số bít trung bình được dùng để biểu diễn mỗi giá trị mức xám trong ånh
- Dung lượng ảnh: MNL<sub>avg</sub>

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0



Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



• Bộ mã số 1:

$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	-	8	_	0

• Bộ mã số 2:



Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



	ь.	~	4	
•	Βô	ma	SÔ	1:

$$L_{avg} = \overline{I} = 8 \text{ [bit]}$$

$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

• Bô mã số 2:

L<sub>avg</sub> = 
$$\bar{l} = \sum_{k=1}^{4} p(r_k) l_k = 1.81$$
 [bit]



- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Bô mã số 1:
  - $L_{avg} = \overline{I} = 8 \text{ [bit]}$
  - ▶ Dung lượng file: 256 × 256 × 8 [bit]

$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

- Bộ mã số 2:
  - L<sub>avg</sub> =  $\bar{l} = \sum_{k=1}^{4} \rho(r_k) l_k = 1.81$  [bit]
  - ► Dung lượng file: 256 × 256 × 1.81 [bit]

Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$	
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2	
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1	
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3	
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3	
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0	

- Bộ mã số 1:
  - $L_{avg} = \overline{I} = 8 \text{ [bit]}$
  - ► Dung lượng file: 256 × 256 × 8 [bit]
- Tỷ số nén giữa bộ mã số 1 và 2:  $C_R = \frac{256 \times 256 \times 8}{256 \times 256 \times 1.81} = \frac{8}{1.81} \approx 4.42$

L<sub>avg</sub> = 
$$\bar{l} = \sum_{k=1}^{4} p(r_k) l_k = 1.81$$
 [bit]

► Dung lượng file: 256 × 256 × 1.81 [bit]

<ロト <部ト < 注 ト < 注 ト

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

- Bộ mã số 1:
  - $L_{avg} = \overline{I} = 8 \text{ [bit]}$
  - ▶ Dung lượng file: 256 × 256 × 8 [bit]

- Bộ mã số 2:
  - L<sub>avg</sub> =  $\bar{l} = \sum_{k=1}^{4} p(r_k) l_k = 1.81$  [bit]
  - ► Dung lượng file: 256 × 256 × 1.81 [bit]
- Tỷ số nén giữa bộ mã số 1 và 2:  $C_R=\frac{256\times256\times8}{256\times256\times1.81}=\frac{8}{1.81}\approx4.42$
- Độ dư thừa dữ liệu tương đối giữa bộ mã số 1 và 2:  $R_D=1-rac{1}{C_R}=0.774$

#### Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



$r_k$	$p_r(r_k)$	Code 1	$I_I(r_k)$	Code 2	$I_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	111111111	8	001	3
$r_k$ for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

- Bộ mã số 1:
  - $L_{avg} = \overline{I} = 8 \text{ [bit]}$
  - ► Dung lượng file: 256 × 256 × 8 [bit]

• Bộ mã số 2:

$$L_{avg} = \overline{l} = \sum_{k=1}^{4} p(r_k) l_k = 1.81$$
 [bit]

- ► Dung lượng file:  $256 \times 256 \times 1.81$
- Tỷ số nén giữa bộ mã số 1 và 2:  $C_R=\frac{256\times256\times8}{256\times256\times1.81}=\frac{8}{1.81}\approx4.42$
- Độ dư thừa dữ liệu tương đối giữa bộ mã số 1 và 2:  $R_D=1-\frac{1}{C_R}=0.774$

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





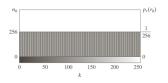
- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp







- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Tất cả 256 mức xám đồng xác suất
  - Các điểm ảnh độc lập theo phương thẳng đứng
  - Các điểm ảnh giống hệt nhau theo phương ngang



- Ba loai dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Ånh không thể đơn thuần được nén bằng cách sử dụng mã tối ưu
- Anh có môt sư dư thừa không gian khá lớn
  - Sử dung cặp mã dài chay: xác định vị trí bắt đầu và số lượng các điểm ảnh liên tiếp có cùng mức xám

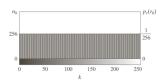


Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



• Dùng mã đều 8-bit:



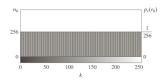
Dùng cặp mã dài chạy:



- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Dùng mã đều 8-bit:
  - ▶ Dung luong file:  $256 \times 256 \times 8$



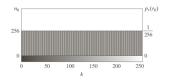
- Dùng cặp mã dài chạy:
  - ▶ Dung lượng file: (256 + 256) × 8



Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp

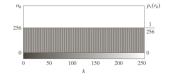




- Dùng mã đều 8-bit:
  - ▶ Dung lượng file:  $256 \times 256 \times 8$
- Dùng cặp mã dài chạy:
  - ▶ Dung lượng file: (256 + 256) × 8
- Tỷ số nén giữa phương pháp 1 và 2:  $C_R = \frac{256 \times 256 \times 8}{(256 + 256) \times 8} = 128$  hay  $128 : 100 \times 100$

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp

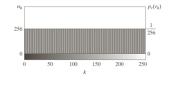




- Dùng mã đều 8-bit:
  - ► Dung luong file: 256 × 256 × 8
- Dùng cặp mã dài chạy:
  - ▶ Dung lượng file: (256 + 256) × 8
- Tỷ số nén giữa phương pháp 1 và 2:  $C_R = \frac{256 \times 256 \times 8}{(256 + 256) \times 8} = 128$  hay 128 : 100 m
- ullet Độ dư thừa dữ liệu tương đối giữa hai phương pháp:  $R_D=1-rac{1}{C_R}=\mathring{f heta}$ .

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





- Dùng mã đều 8-bit:
  - ▶ Dung lượng file:  $256 \times 256 \times 8$
- Dùng cặp mã dài chạy:
  - ▶ Dung lượng file: (256 + 256) × 8
- Tỷ số nén giữa phương pháp 1 và 2:  $C_R = \frac{256 \times 256 \times 8}{(256 + 256) \times 8} = 128$  hay  $128 : 100 \times 100$
- Độ dư thừa dữ liệu tương đối giữa hai phương pháp:  $R_D=1-rac{1}{C_B}=\mathring{ heta}$ . 922
  - ightharpoonup  $\Rightarrow$  99.2% dữ liệu trong biểu diễn bởi phương pháp 1 là dư thừa

Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp







- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp









Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





Biên soạn: Phạm Văn Sự (PTIT)





<ロト <部ト < 重ト < 重



ver.19a

Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp





Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp



- Ảnh dường như là một vùng có mức xám đồng nhất
- ullet  $\Rightarrow$  Có thể biểu diễn bởi một giá trị mức xám duy nhất



- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp

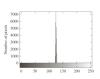


- ullet Dung lượng ảnh gốc: 256 imes 256 imes 8
- Dung lượng ảnh nếu biểu diển bằng một giá trị mức xám 8-bit duy nhất: 8 + 8 + 8
- $\Rightarrow$  Tỷ lệ nén  $C_R \approx 21,836.8$ ; Độ dư thừa dữ liệu tương đối  $R_D = 99.99\%$



- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Dư thừa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp







Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thùa không gian, thời gian
  - Những thông tin không thích hợp







Một số khái niệm cơ bản: Các loại dữ liệu dư thừa trong ảnh số

- Ba loại dư thừa dữ liệu chính trong ảnh số:
  - Dư thừa mã hóa
  - Du thùa không gian, thời gian
  - ► Những thông tin không thích hợp





 Khai thác các đặc tính sinh lý của hệ thống thị giác cho phép tăng cường hiệu ứng nén ảnh

Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

• Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))



Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - ▶ p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới



#### Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2



#### Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - ▶ p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1,x_2,\ldots,x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1),p(x_2)\ldots,p(x_N)\}$



- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - ▶ p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn



- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N \rho(x_k) log(\rho(x_k))$



- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - $\star 0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$



#### Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - \*  $0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$  : (1) " = " iff  $p(x_k) = 1$  và  $p(x_n) = 0 \ \forall n \neq k$ ; (2) " = " iff  $p(x_k) = \frac{1}{|X|} \ \forall k$



- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - ▶ p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - \*  $0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$  : (1) " = " iff  $p(x_k) = 1$  và  $p(x_n) = 0 \ \forall n \neq k$ ; (2) " = " iff  $p(x_k) = \frac{1}{|X|} \ \forall k$
    - $\star$  H(X) = H(p) = f(p)



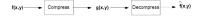
- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - \*  $0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$  : (1) " = " iff  $p(x_k) = 1$  và  $p(x_n) = 0 \ \forall n \neq k$ ; (2) " = " iff  $p(x_k) = \frac{1}{|X|} \ \forall k$
    - $\star$  H(X) = H(p) = f(p)
- Một ảnh I có thể coi là một DMS của các giá trị mức xám  $\{r_0, r_1, \dots, r_k\}$  có các xác suất tương ứng là lược đồ xám chuẩn hóa  $p(r_k) = \frac{n_k}{MN}$

#### Một số khái niệm cơ bản: Đo lường thông tin ảnh

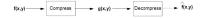
- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sự kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lại một lượng tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lượng thông tin (2 [bit], e [nat], 10 [hartley], m [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Một nguồn rời rạc không nhớ (DMS) nguồn gồm các sự kiện ngẫu nhiên độc lập thống kê gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \ldots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiện tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \ldots, p(x_N)\}$ 
  - $ightharpoonup x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn)  $\triangleq$  Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - \*  $0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$  : (1) " = " iff  $p(x_k) = 1$  và  $p(x_n) = 0 \ \forall n \neq k$ ; (2) " = " iff  $p(x_k) = \frac{1}{|X|} \ \forall k$
    - $\star$  H(X) = H(p) = f(p)
- Một ảnh I có thể coi là một DMS của các giá trị mức xám  $\{r_0, r_1, \dots, r_k\}$  có các xác suất tương ứng là lược đồ xám chuẩn hóa  $p(r_k) = \frac{n_k}{MN}$ 
  - Lượng tin chứa trong mỗi mức xám  $r_k$ :  $I(r_k) = -\log(p(r_k))$

- Một sự kiện x xuất hiện với xác suất p(x), lượng tin mà nó mang (lượng tin mà sư kiện này mang lại khi biết nó xảy ra): I(x) = -log(p(x))
  - ▶ p(x) = 1 x là sự kiện tất nhiên (chắc chắn)  $\Rightarrow I(x) = 0$ : việc biết x xảy ra không mang lai một lương tin nào mới
  - Cơ số hàm log sẽ quyết định đơn vị của lương thông tin (2 [bit], e [nat], 10 - [hartley], m - [m-array]); Mặc định sử dụng cơ số 2
- Môt nguồn rời rac không nhớ (DMS) nguồn gồm các sư kiên ngẫu nhiên độc lập thống kê - gồm các sự kiện  $\{x_1, x_2, \dots, x_N\}$  với các xác suất xuất hiên tương ứng  $\{p(x_1), p(x_2), \dots, p(x_N)\}$ 
  - $\rightarrow x_k \ (k=1,2,\ldots,N)$ : các ký hiệu nguồn
  - ▶ Lượng tin trung bình thống kê với mỗi sự kiện (tin, ký hiệu nguồn) ≜ Entropy của nguồn:  $H(X) = -\sum k = 1^N p(x_k) log(p(x_k))$ 
    - \*  $0 \stackrel{(1)}{\leq} H(X) \stackrel{(2)}{\leq} log(|X|)$  : (1) " = " iff  $p(x_k) = 1$  và  $p(x_n) = 0 \ \forall n \neq k$ ; (2) " = " iff  $p(x_k) = \frac{1}{|X|} \ \forall k$
    - $\star$  H(X) = H(p) = f(p)
- Một ảnh I có thể coi là một DMS của các giá trị mức xám  $\{r_0, r_1, \dots, r_k\}_{k=0}^{\infty}$  có các xác suất tương ứng là lược đồ xám chuẩn hóa  $p(r_k) = \frac{n_k}{MN}$ có các xác suất tương ứng là lược đồ xám chuẩn hóa  $p(r_k) = \frac{n_k}{MN}$ 
  - Lương tin chứa trong mỗi mức xám  $r_k$ :  $I(r_k) = -\log(p(r_k))$
  - ► Entropy của nguồn các giá trị mức xám (của ảnh): > → → → → → → → → → →

Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng



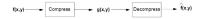




- Quá trình nén cần quan tâm: tỷ số nén, chất lượng ảnh khôi phục sau nén
- Đánh giá chất lượng ảnh đầu ra: so sánh ảnh khôi phục  $\hat{f}(x,y)$   $(\hat{f}(x,y,t))$  với ảnh gốc f(x,y) (f(x,y,t))
- Các tiêu chí đánh giá khách quan

- Hai loại tiêu chí đánh giá:
  - Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Các tiêu chí đánh giá chủ quan

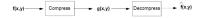




- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$





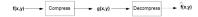
- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

$$\star$$
  $e(x,y)=0$   $\forall x,y\Rightarrow$  nén không tổn hao



Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng



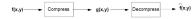
- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

\*  $e(x,y) = 0 \ \forall x,y \Rightarrow \text{n\'en không tổn hao}$ 

Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục: 
$$\sum_{x=0}^{M-1}\sum_{y=0}^{N-1}|\hat{f}(x,y)-f(x,y)|$$





- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

- ★  $e(x,y) = 0 \ \forall x,y \Rightarrow \text{n\'en không tổn hao}$
- Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:  $\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{v=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) f(x,y)|$
- Sai số trung bình quân phương giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:

$$e_{rms} = \sqrt{\frac{1}{NM} \sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) - f(x,y)|^2}$$



Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng

$$f(x,y)$$
  $\longrightarrow$  Compress  $\longrightarrow$   $f(x,y)$   $\longrightarrow$  Decompress  $\longrightarrow$   $\widehat{f}(x,y)$ 

- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

★  $e(x,y) = 0 \ \forall x,y \Rightarrow \text{n\'en không tổn hao}$ 

- Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:  $\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{v=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) f(x,y)|$
- Sai số trung bình quân phương giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:

$$e_{rms} = \sqrt{\frac{1}{NM} \sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) - f(x,y)|^2}$$

$$> SNR_{ms} = \frac{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \hat{f}^2(x,y)}{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} [\hat{f}(x,y) - f(x,y)]^2}$$

$$SNR_{ms} = \frac{\sum_{x=0}^{\infty} \sum_{y=0}^{y=0} f(x,y)}{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} [\hat{f}(x,y) - f(x,y)]^2}$$



Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng

$$f(x,y)$$
  $\longrightarrow$  Compress  $\longrightarrow$   $g(x,y)$   $\longrightarrow$  Decompress  $\longrightarrow$   $\widehat{f}(x,y)$ 

- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

 $\star$  e(x,y)=0  $\forall x,y \Rightarrow$  nén không tổn hao

- Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:  $\sum_{x=0}^{M-1}\sum_{y=0}^{N-1}|\hat{f}(x,y)-f(x,y)|$
- Sai số trung bình quân phương giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:

$$e_{rms} = \sqrt{\frac{1}{NM}} \sum_{x=0}^{M-1} \sum_{\substack{y=0 \ y = 0}}^{N-1} |\hat{f}(x,y) - f(x,y)|^2$$

- $SNR_{ms} = \frac{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \hat{f}^{2}(x,y)}{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} [\hat{f}(x,y) f(x,y)]^{2}}$
- Các tiêu chí đánh giá chủ quan



Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng

$$f(x,y)$$
  $\longrightarrow$  Compress  $\longrightarrow$   $g(x,y)$   $\longrightarrow$  Decompress  $\longrightarrow$   $\widehat{f}(x,y)$ 

- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

 $\star$  e(x,y)=0  $\forall x,y\Rightarrow$  nén không tổn hao

- Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:  $\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) f(x,y)|$
- Sai số trung bình quân phương giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:

$$e_{rms} = \sqrt{\frac{1}{NM}} \sum_{\substack{x=0 \ x \neq 1}}^{M-1} \sum_{\substack{y=1 \ y = 1}}^{N-1} |\hat{f}(x,y) - f(x,y)|^2$$

- $SNR_{ms} = \frac{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \hat{f}^{2}(x,y)}{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} [\hat{f}(x,y) f(x,y)]^{2}}$
- Các tiêu chí đánh giá chủ quan
  - ▶ MOS:  $\{-3, -2, -1, 0, 1, 2, 3\}$  tương ứng  $\{$  rất tồi, tồi, hơi tồ, không thay đổi, hơi tốt hơn, tốt hơn, rất tốt hơn  $\}$



Một số khái niệm cơ bản: Các tiêu chí đánh giá chất lượng

$$f(x,y)$$
  $\longrightarrow$  Compress  $\longrightarrow$   $g(x,y)$   $\longrightarrow$  Decompress  $\longrightarrow$   $\widehat{f}(x,y)$ 

- Các tiêu chí đánh giá khách quan
  - Sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục tại điểm (x, y):

$$e(x,y) = \hat{f}(x,y) - f(x,y)$$

★  $e(x,y) = 0 \ \forall x,y \Rightarrow \text{n\'en không tổn hao}$ 

- Tổng sai số giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:  $\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{v=0}^{N-1} |\hat{f}(x,y) f(x,y)|$
- Sai số trung bình quân phương giữa ảnh gốc và ảnh khôi phục:

$$e_{rms} = \sqrt{\frac{1}{NM} \sum_{\substack{x=0 \ x = 1}}^{M-1} \sum_{\substack{y=0 \ x = 1}}^{N-1} |\hat{f}(x,y) - f(x,y)|^2}$$

$$SNR_{ms} = \frac{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \hat{f}^{2}(x,y)}{\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} [\hat{f}(x,y) - f(x,y)]^{2}}$$

- Các tiêu chí đánh giá chủ quan
  - ▶ MOS:  $\{-3, -2, -1, 0, 1, 2, 3\}$  tương ứng  $\{$  rất tồi, tồi, hơi tồ, không thay đổi, hơi tốt hơn, tốt hơn, rất tốt hơn }

Value	Rating	Description
1	Excellent	An image of extremely high quality, as good as you could desire.
2	Fine	An image of high quality, providing enjoyable viewing.  Interference is not objectionable.
3	Passable	An image of acceptable quality. Interference is not objectionable.



# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tai sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

• Theo quan điểm bảo toàn thông tin:



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - ► Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tốn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

Theo phương pháp:



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê





- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - ► RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển





- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - ► RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi



- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:





- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - ► RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:
  - ▶ Tập trung





- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:
  - Tập trung
  - Phân tán



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:
  - Tập trung
  - ► Phân tán
- Theo sự phát triển của lý thuyết:



Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:
  - Tập trung
  - ► Phân tán
- Theo sự phát triển của lý thuyết:
  - Phương pháp nén thế hệ thứ nhất



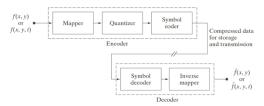
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Phân loại

- Theo quan điểm bảo toàn thông tin:
  - Nén không tổn hao (lossless data compression)
  - Nén có tổn hao (lossy data compression)
- Theo đặc tính thay đổi:
  - Mã thích nghi (adaptive)
  - Mã không thích nghi (nonadaptive)
- Theo không gian dữ liệu sử dụng:
  - Nén trong miền không gian ảnh
  - Nén trong miền chuyển đổi (tần số, ...)

- Theo phương pháp:
  - RLE (run length encoding)
  - Mã hóa thống kê
  - Mã hóa từ điển
  - Mã hóa chuyển đổi
- Theo mô hình n-user:
  - Tập trung
  - ► Phân tán
- Theo sự phát triển của lý thuyết:
  - Phương pháp nén thế hệ thứ nhất
  - Phương pháp nén thế hệ thứ hai

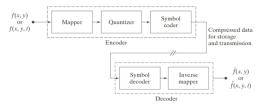


Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa





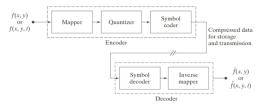
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa



Mã hóa:



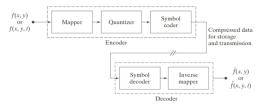
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa



• Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh



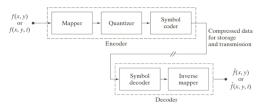
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa



- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper):



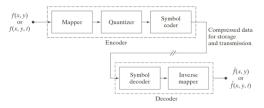
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa



- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh

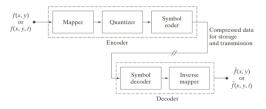


Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa



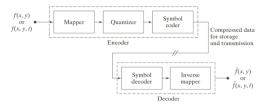
- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)





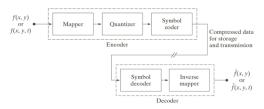
- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xa (mapper): biến đổi ảnh thành một định dang được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer):





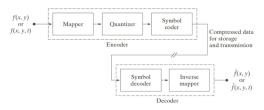
- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước





- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước
    - Phép không thuận nghich (irreversible) ⇒ Không có mặt trong các hệ thống nén không tổn hao

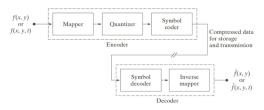




- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước
    - \* Phép không thuận nghich (irreversible) ⇒ Không có mặt trong các hệ thống nén không tổn hao
  - Khối mã hóa ký hiệu (symbol coder):

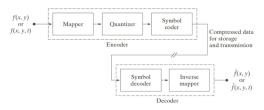


Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa

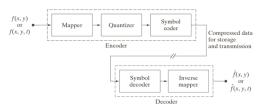


- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - ② Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước
    - \* Phép không thuận nghich (irreversible) ⇒ Không có mặt trong các hệ thống nén không tổn hao
  - Khối mã hóa ký hiệu (symbol coder): tạo ra các từ mã (đều/không đều) Và anh xạ chúng cho các giá trị đầu ra của khối lượng tử hóa

Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Mã hóa

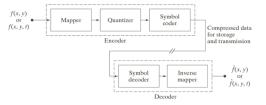


- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước
    - ★ Phép không thuận nghich (irreversible) ⇒ Không có mặt trong các hệ thống nén không tổn hao
  - Khối mã hóa ký hiệu (symbol coder): tạo ra các từ mã (đều/không đều) Về và ánh xạ chúng cho các giá trị đầu ra của khối lượng tử hóa
    - ★ Phép thuận nghịch



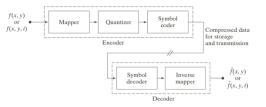
- Mã hóa: thực hiện nén dữ liệu ảnh
  - Khối ánh xạ (mapper): biến đổi ảnh thành một định dạng được thiết kế để giảm độ dư thừa không gian và thời gian của ảnh
    - ★ Phép thuận nghịch (reversible)
  - Khối lượng tử hóa (quantizer): tăng/giảm số mức biểu diễn của các giá trị đầu ra bộ ánh xạ theo một số tiêu chí chất lượng định trước
    - ★ Phép không thuận nghich (irreversible) ⇒ Không có mặt trong các hệ thống nén không tổn hao
  - Khối mã hóa ký hiệu (symbol coder): tạo ra các từ mã (đều/không đều) Về ánh xạ chúng cho các giá trị đầu ra của khối lượng tử hóa
    - ★ Phép thuận nghịch
    - \* Thường sử dụng các bộ mã không đều và gán theo nguyên tắc mã hóa tối 'lửi' để giảm nhỏ độ dư thừa mã hóa

Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Giải mã





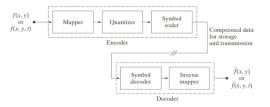
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Giải mã



• Giải mã:



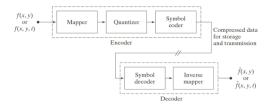
Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Giải mã



Giải mã: thực hiện giải nén dữ liệu ảnh

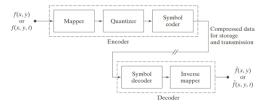


Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh: Mô hình hệ thống nén ảnh - Giải mã



- Giải mã: thực hiện giải nén dữ liệu ảnh
  - Thực hiện các thao tác ngược lại của phía mã hóa





- Giải mã: thực hiện giải nén dữ liệu ảnh
  - Thực hiện các thao tác ngược lại của phía mã hóa
  - Khối giải lượng tử là thao tác không thuận nghich nên trong trường hợp tổng quát không được trình bày

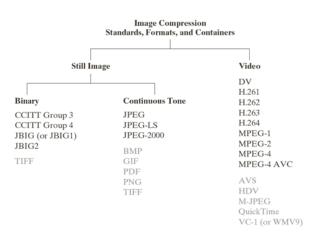
# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- 1 Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Môt số chuẩn nén cơ bản





# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Mã hóa Huffman: Tổng quan

 Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)



- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)



- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.



- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.
- Yêu cầu phân bố của nguồn phải biết trước.



- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.
- Yêu cầu phân bố của nguồn phải biết trước.
- Thuộc dạng thuật toán "Greedy".



- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.
- Yêu cầu phân bố của nguồn phải biết trước.
- Thuộc dạng thuật toán "Greedy".
- Là thuật toán mã hóa tối ưu.



Mã hóa Huffman: Tổng quan

- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.
- Yêu cầu phân bố của nguồn phải biết trước.
- Thuộc dạng thuật toán "Greedy".
- Là thuật toán mã hóa tối ưu.

#### Định lý

Mã hóa Huffman là mã hóa tối ưu. Nói cách khác, gọi  $\overline{l}_H$  là độ dài trung bình từ mã của bộ mã Huffman cho nguồn rời rạc X,  $\overline{l}$  là độ dài trung bình từ mã của bộ mã tạo được bởi một phương pháp nào đó, khi đó chúng ta có:

Mã hóa Huffman: Tổng quan

- Thuộc lớp mã hóa Entropy, mã hóa nén dữ liệu không tổn hao (lossless data compression)
- Là lớp mã với độ dài từ mã thay đổi (variable-length code)
- Bộ mã thu được là bộ mã có tính prefix.
- Yêu cầu phân bố của nguồn phải biết trước.
- Thuộc dạng thuật toán "Greedy".
- Là thuật toán mã hóa tối ưu.

#### Định lý

Mã hóa Huffman là mã hóa tối ưu. Nói cách khác, gọi  $\overline{l}_H$  là độ dài trung bình từ mã của bộ mã Huffman cho nguồn rời rạc X,  $\overline{l}$  là độ dài trung bình từ mã của bộ mã tạo được bởi một phương pháp nào đó, khi đó chúng ta có:

$$\bar{I}_{Huffman} \leq \bar{I}$$

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

**Output**: Các từ mã nhị phân  $m_k^{l_k}$  tương ứng với tin  $x_k$ 

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

**Output**: Các từ mã nhị phân  $m_k^{l_k}$  tương ứng với tin  $x_k$ 

Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin x<sub>k</sub>, sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

**Output**: Các từ mã nhị phân  $m_k^{l_k}$  tương ứng với tin  $x_k$ 

- Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin  $x_k$ , sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số
- Thực hiện lặp các bước sau đến khi thu được một nút duy nhất.

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

- Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin  $x_k$ , sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số
- Thực hiện lặp các bước sau đến khi thu được một nút duy nhất.
  - **1** Tìm hai cây T' và T'' trong danh sách các nút gốc có trong số tối thiểu p' và p''. Thay thế chúng bằng một cây có nút gốc có trọng bằng p' + p'' và các cây con là T' và T''.

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

- Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin  $x_k$ , sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số
- Thực hiện lặp các bước sau đến khi thu được một nút duy nhất.
  - ① Tìm hai cây T' và T'' trong danh sách các nút gốc có trọng số tối thiểu p' và p''. Thay thế chúng bằng một cây có nút gốc có trọng bằng p' + p'' và các cây con là T' và T''.
  - f Q Gán nhãn f Q và f 1 trên các nhánh từ gốc mới đến các cây f T' và f T''.

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \cdots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \cdots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

- Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin  $x_k$ , sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số
- Thực hiện lặp các bước sau đến khi thu được một nút duy nhất.
  - Tìm hai cây T' và T'' trong danh sách các nút gốc có trọng số tối thiểu p' và p''. Thay thế chúng bằng một cây có nút gốc có trọng bằng p' + p'' và các cây con là T' và T''.
  - f O Gán nhãn f O và f I trên các nhánh từ gốc mới đến các cây f T' và f T''.
  - Sắp xếp danh sách các nút gốc theo thứ tự tăng dần của trọng xác suất.

Mã hóa Huffman: Mã hóa

**Input**:  $X = \{x_k\}$  với các xác suất phân bố  $p(x_k)$  tương ứng.

$$X = \{x_k\} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \cdots & x_N \\ p(x_1) & p(x_2) & \cdots & p(x_n) \end{pmatrix}$$

- Khởi động danh sách cây nhị phân có một nút, trọng số các nút là xác suất tương ứng của các tin  $x_k$ , sắp xếp danh sách theo một trật tự tăng dần của trọng số
- Thực hiện lặp các bước sau đến khi thu được một nút duy nhất.
  - Tìm hai cây T' và T'' trong danh sách các nút gốc có trọng số tối thiểu p' và p''. Thay thế chúng bằng một cây có nút gốc có trọng bằng p' + p'' và các cây con là T' và T''.
  - f O Gán nhãn f O và f I trên các nhánh từ gốc mới đến các cây f T' và f T''.
  - Sắp xếp danh sách các nút gốc theo thứ tự tăng dần của trọng xác suất.
- Duyệt từ gốc cuối cùng đến nút lá: tổ hợp các bít nhãn trên đường duyệt là các từ mã tương ứng với các tin.

Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

 $\textbf{Output} \colon \mathsf{T} \mathsf{im} \mathsf{\ d\tilde{a}y} \mathsf{\ tin} \mathsf{\ turong} \mathsf{\ u\'rong}$ 



Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

Output: Tim dãy tin tương ứng

• Khởi động, đặt con trỏ P chỉ đến gốc (root) của cây mã hóa Huffman. Gán con trỏ bít b rỗng.



Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

- Khởi động, đặt con trỏ P chỉ đến gốc (root) của cây mã hóa Huffman. Gán con trỏ bít b rỗng.
- Lặp các bước sau đến khi giải mã hết chuỗi mã hóa:



Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

- Khởi động, đặt con trỏ P chỉ đến gốc (root) của cây mã hóa Huffman. Gán con trỏ bít b rỗng.
- Lặp các bước sau đến khi giải mã hết chuỗi mã hóa:
  - Gán b bằng bít tiếp theo của chuỗi mã.



Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

- Khởi động, đặt con trỏ P chỉ đến gốc (root) của cây mã hóa Huffman. Gán con trỏ bít b rỗng.
- Lặp các bước sau đến khi giải mã hết chuỗi mã hóa:
  - Gán b bằng bít tiếp theo của chuỗi mã.
    - \* Nếu b=0 dịch con trỏ P theo nhánh có nhãn 0, nếu ngược lại, dịch con trỏ P theo nhánh có nhãn 1.



Mã hóa Huffman: Giải mã

Input: Chuỗi mã hóa

- Khởi động, đặt con trỏ P chỉ đến gốc (root) của cây mã hóa Huffman. Gán con trỏ bít b rỗng.
- Lặp các bước sau đến khi giải mã hết chuỗi mã hóa:
  - Gán b bằng bít tiếp theo của chuỗi mã.
    - \* Nếu b=0 dịch con trỏ P theo nhánh có nhãn 0, nếu ngược lại, dịch con trỏ P theo nhánh có nhãn 1.
  - Nếu P đã chỉ đến nút lá thì ghi ra tin tương ứng với từ cụm mã. Khởi động lại các con trỏ (P chỉ đến gốc, b bằng rỗng)



Mã hóa Huffman: Ví dụ minh họa

Một ảnh I (256  $\times$  256) có các mức xám  $a_1, a_2, \ldots, a_5$  với xác suất cho trong bảng:

Original source			
Symbol	Probability		
$a_2$	0.4		
$a_6$	0.3		
$a_1$	0.1		
$a_4$	0.1		
$a_3$	0.06		
$a_5$	0.04		

- Xây dựng bộ mã nhị phân biểu diễn các mức xám của ảnh / theo phương pháp mã hóa Huffman
- Tính độ dài trung bình từ mã của bộ mã xây dựng được. Bộ mã xây dựng được có tối ưu không? Vì sao?
- Thực hiện giải mã cho dãy mã 010100111100
- Dung lượng ảnh khi sử dụng bộ mã hóa xây dựng được trên bằng bao nhiệt 🥂
- Tính tỉ số nén thu được khi sử dụng bộ mã xây dựng được ở trên so với việc

Mã hóa Huffman: Ví dụ minh họa

Original source		Source reduction				
Symbol	Probability	1	2	3	4	5
$a_2$	0.4	0.4	0.4	0.4	→ 0.6 °	<b>→</b> 1
$a_6$	0.3	0.3	0.3	0.3	0.4	
$a_1$	0.1	0.1	$\rightarrow 0.2 \frac{0}{1}$	<b>→</b> 0.3 –	1	
$a_4$	0.1	0.1	0.1	1		
$a_3$	0.06	→ 0.1 -	1			
$a_5$	0.04 — 1	1				



Mã hóa Huffman: Ví dụ minh họa

Original source		5	1			
Symbol	Probability	1	2	3	4	5
$a_2$	0.4	- 0.4 -	- 0.4-	0.4	→ 0.6 <sup>0</sup>	→ <sub>1</sub>
$a_6$	0.3	0.3	0.3	0.3	0.4 -	/
$a_1$	0.1	0.1	$\rightarrow 0.2 \frac{0}{1}$	<b>→</b> 0.3 –	1	
$a_4$	0.1	0.1	0.1	1		
$a_3$	0.06	→ 0.1 -	1			
$a_5$	0.04 — 1	1				



Mã hóa Huffman: Ví dụ minh họa

Symbol	Probability	Code word	Length of code word
$a_2$	0.4	1	1
$a_6$	0.3	00	2
$a_1$	0.1	011	3
$a_4$	0.1	0100	4
$a_3$	0.06	01010	5
$a_3$	0.04	01011	5

- ullet Độ dài trung bình từ mã của bộ mã  $L_{avg}=ar{l}=\sum_{k=1}^6 p(a_k)l_k=2.2$  [bit]
- ullet Dễ thấy bộ mã thu được không phải tối ưu. Vì  $L_{avg}>H(I)$



Mã hóa Huffman: Ví dụ minh họa

Symbol	Probability	Code word	Length of code word
<b>a</b> <sub>2</sub>	0.4	1	1
$a_6$	0.3	00	2
$a_1$	0.1	011	3
$a_4$	0.1	0100	4
$a_3$	0.06	01010	5
$a_3$	0.04	01011	5

• Dãy mã 010100111100  $\Rightarrow$  01010/011/ $_{a_1}$ / $_{a_2}$ / $_{a_2}$ / $_{a_2}$ 000  $_{a_6}$ 



Mã hóa Huffman: Ví du minh hoa

ullet Dung lượng ảnh sau khi sử dụng bộ mã hóa: 256 imes 256 imes 2.2 [bit]



Mã hóa Huffman: Ví du minh hoa

• Tỷ số nén thu được khi sử dụng mã hóa Huffman so với sử dụng mã đều

8-bit: 
$$C_R = \frac{256 \times 256 \times 8}{256 \times 256 \times 2.2} = \frac{8}{2.2} \approx 3.64$$



# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Mã hóa độ dài chạy: Tổng quan

■ Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)



- ullet  $\equiv$  Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Được phát triển vào những năm 1950



- Được phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX



- $\bullet \equiv M\tilde{a}$  hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Được phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh



- Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Dược phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...



Mã hóa độ dài chạy: Tổng quan

- ullet  $\equiv$  Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Được phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...
- Đạt được hiệu quả nén bằng cách loại bỏ dạng dư thừa dữ liệu không gian đơn giản



- Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Được phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...
- Đạt được hiệu quả nén bằng cách loại bỏ dạng dư thừa dữ liệu không gian đơn giản
  - ▶ Mã hóa một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám  $\rightarrow$  thường thành 2 bytes: 1 byte đếm, 1 bytes giá trị



Mã hóa độ dài chạy: Tổng quan

- Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Được phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...
- Đạt được hiệu quả nén bằng cách loại bỏ dạng dư thừa dữ liệu không gian đơn giản
  - Mã hóa một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám  $\to$  thường thành 2 bytes: 1 byte đếm, 1 bytes giá trị
    - Một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám được gọi là một loạt dài chạy



- ullet  $\equiv$  Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Dược phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...
- Đạt được hiệu quả nén bằng cách loại bỏ dạng dư thừa dữ liệu không gian đơn giản
  - Mã hóa một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám  $\rightarrow$  thường thành 2 bytes: 1 byte đếm, 1 bytes giá trị
    - Một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám được gọi là một loạt dài chạy
  - Không đạt được hiệu quả nén, thậm chí có sự mở rộng (tăng lên) về dữ liệu nếu có quá ít hoặc không có những nhóm điểm ảnh có giá trị mức xám lặp giống nhau

Mã hóa độ dài chạy: Tổng quan

- ullet  $\equiv$  Mã hóa loạt dài chạy, RLE (Run-length Encoding)
- Dược phát triển vào những năm 1950
  - Trở thành tiêu chuẩn nén cho mã truyền tải FAX
- Thực hiện đơn giản, thực thi mã hóa nhanh
  - Được hỗ trợ bởi hầu hết các định dạng file ảnh nhị phân như BMP, TIFF, PCX, ...
- Đạt được hiệu quả nén bằng cách loại bỏ dạng dư thừa dữ liệu không gian đơn giản
  - Mã hóa một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám  $\rightarrow$  thường thành 2 bytes: 1 byte đếm, 1 bytes giá trị
    - Một nhóm các điểm ảnh liên tiếp có cùng giá trị mức xám được gọi là một loạt dài chạy
  - Không đạt được hiệu quả nén, thậm chí có sự mở rộng (tăng lên) về dữ liệu nếu có quá ít hoặc không có những nhóm điểm ảnh có giá trị mức xám lặp giống nhau
- Không đạt được hiệu quả nén cao như các phương pháp nén khác

Mã hóa độ dài chạy: Minh họa



Mã hóa độ dài chạy: Minh họa

• Thực hiện duyệt dãy ký tự chúng ta có các phân đoạn (loạt dài chạy):

```
<u>WWWWWWWWWWW</u>/ <u>B</u> / <u>WWWWWWWWWWW</u> / <u>BBB</u>/ 

<u>WWWWWWWWWWWWWWWWWWW</u> / <u>B</u> / 

(5) 

WWWWWWWWWWWWWWW
```



31 / 47

(7)

Mã hóa độ dài chạy: Minh họa

• Thực hiện duyệt dãy ký tự chúng ta có các phân đoạn (loạt dài chạy):

```
<u>WWWWWWWWWWW</u>/ <u>B</u> / <u>WWWWWWWWWWW</u> / <u>BBB</u>/ 

<u>WWWWWWWWWWWWWWWWWWW</u> / <u>B</u> / 

(5) 

WWWWWWWWWWWWWWW
```

(7)

 $\bullet \Rightarrow 12W-1B-12W-3B-24W-1B-14W$ 



# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT



Mã hóa từ điển LZW - Tổng quan

 Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984



Mã hóa từ điển LZW - Tổng quan

- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW



Mã hóa từ điển LZW - Tổng quan

- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao



Mã hóa từ điển LZW - Tổng quan

- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao
- Thuộc lớp mã hóa thuật toán từ điển



- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao
- Thuộc lớp mã hóa thuật toán từ điển
  - Khai thác đặc tính dư thừa không gian của ảnh để đạt hiệu quả nén



- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao
- Thuộc lớp mã hóa thuật toán từ điển
  - Khai thác đặc tính dư thừa không gian của ảnh để đạt hiệu quả nén
  - Có khả năng tổ chức từ điển để đạt hiệu quả cao



- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao
- Thuộc lớp mã hóa thuật toán từ điển
  - Khai thác đặc tính dư thừa không gian của ảnh để đạt hiệu quả nén
  - ► Có khả năng tổ chức từ điển để đạt hiệu quả cao
- Không yêu cầu phải biết trước phân bố của nguồn, thuật toán thích nghi



- Được Abraham Lempel, Jacob Ziv phát triển và được cải tiến bởi Terry Welch năm 1984
  - Được gọi là phương pháp mã hóa từ điển LZW
- Thuộc lớp mã hóa không tổn hao
- Thuộc lớp mã hóa thuật toán từ điển
  - Khai thác đặc tính dư thừa không gian của ảnh để đạt hiệu quả nén
  - Có khả năng tổ chức từ điển để đạt hiệu quả cao
- Không yêu cầu phải biết trước phân bố của nguồn, thuật toán thích nghi
- Ứng dụng rộng rãi trong thực tế, là cơ sở của nhiều trình tiên ích nén dữ liêu thương mai

Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho



Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu



Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

- 6 Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu
- ② Lặp cho đến khi toàn bộ ký tự trong chuỗi nguồn được duyệt hết:



Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

- 6 Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu
- ② Lặp cho đến khi toàn bộ ký tự trong chuỗi nguồn được duyệt hết:
  - Tìm kiếm trong chuỗi ký tự nguồn đã cho cụm ký tự tiền tố dài nhất w đã có mặt trong bảng từ điển mã. Nói cách khác, tìm kiếm cụm ký tự tiền tố w dài nhất mà  $\mathcal{X}=(w,\mathcal{X}')$



34 / 47

Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

- 6 Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu
- ② Lặp cho đến khi toàn bộ ký tự trong chuỗi nguồn được duyệt hết:
  - Tìm kiếm trong chuỗi ký tự nguồn đã cho cụm ký tự tiền tố dài nhất w đã có mặt trong bảng từ điển mã. Nói cách khác, tìm kiếm cụm ký tự tiền tố w dài nhất mà  $\mathcal{X} = (w, \mathcal{X}')$
  - Viết từ mã tương ứng với w vào dãy từ mã



Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

- 6 Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu
- ② Lặp cho đến khi toàn bộ ký tự trong chuỗi nguồn được duyệt hết:
  - Tìm kiếm trong chuỗi ký tự nguồn đã cho cụm ký tự tiền tố dài nhất w đã có mặt trong bảng từ điển mã. Nói cách khác, tìm kiếm cụm ký tự tiền tố w dài nhất mà  $\mathcal{X} = (w, \mathcal{X}')$
  - 2 Viết từ mã tương ứng với w vào dãy từ mã
  - ② Cập nhật bảng mã với từ mã mới được tạo thành từ cụm ký tự  $(w, x_k)$ , với  $x_k$  là ký tự ngay tiếp theo cụm w trong chuỗi ký tự nguồn



Mã hóa từ điển LZW - Thuật toán

#### Thuật toán mã hóa LZW

**Input**: Cho trước chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X} = x_1 x_2 \dots x_n$  (n rất lớn)

Output: Bảng từ điển cơ bản và dãy mã của chuỗi ký tự nguồn đã cho

- 6 Khởi động bảng từ mã cơ bản khởi đầu
- ② Lặp cho đến khi toàn bộ ký tự trong chuỗi nguồn được duyệt hết:
  - Tìm kiếm trong chuỗi ký tự nguồn đã cho cụm ký tự tiền tố dài nhất w đã có mặt trong bảng từ điển mã. Nói cách khác, tìm kiếm cụm ký tự tiền tố w dài nhất mà  $\mathcal{X} = (w, \mathcal{X}')$
  - 2 Viết từ mã tương ứng với w vào dãy từ mã
  - **3** Cập nhật bảng mã với từ mã mới được tạo thành từ cụm ký tự  $(w, x_k)$ , với  $x_k$  là ký tự ngay tiếp theo cụm w trong chuỗi ký tự nguồn
  - lacksquare Cập nhật X=X'



34 / 47

Mã hóa từ điển LZW - Xây dựng từ điển

• Bảng từ điển cơ bản:



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ lớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - \* Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ  $\rightarrow$  Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn  $\Rightarrow$  Ảnh hưởng đến hiệu quả nén



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - \* Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ  $\rightarrow$  Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn  $\Rightarrow$  Ảnh hưởng đến hiệu quả nén
  - Phía giải mã chỉ cần thông tin của bảng từ điển này



Mã hóa từ điển LZW - Xây dựng từ điển

- Bảng từ điển cơ bản:
  - Dộ lớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - ★ Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ → Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn ⇒ Ẩnh hưởng đến hiệu quả nén
  - Phía giải mã chỉ cần thông tin của bảng từ điển này
  - Có thể thêm một số mã đặc biệt: CC (Clear Code), EOI (End of Information),

..



- Bảng từ điển cơ bản:
  - Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - ★ Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ → Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn ⇒ Ẩnh hưởng đến hiệu quả nén
  - Phía giải mã chỉ cần thông tin của bảng từ điển này
  - Có thể thêm một số mã đặc biệt: CC (Clear Code), EOI (End of Information),
- Bảng từ điển mã hóa, giải mã:



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - \* Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ  $\rightarrow$  Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn  $\Rightarrow$  Ẩnh hưởng đến hiệu quả nén
  - Phía giải mã chỉ cần thông tin của bảng từ điển này
  - Có thể thêm một số mã đặc biệt: CC (Clear Code), EOI (End of Information),
- Bảng từ điển mã hóa, giải mã:
  - Được xây dựng và cập nhật từ bảng mã cơ bản trong quá trình mã hóa, giải mã



- Bảng từ điển cơ bản:
  - ▶ Độ |ớn phụ thuộc vào kích thước ký tự cơ bản của nguồn cần mã hóa
    - $\star$  Khi bị tràn  $\to$  Phải khởi động lại và tăng kích thước
    - \* Là một tham số quan trọng của hệ thống: Quá nhỏ  $\rightarrow$  Ít có khả năng phát hiện các dãy lặp; Quá lớn  $\Rightarrow$  Ẩnh hưởng đến hiệu quả nén
  - Phía giải mã chỉ cần thông tin của bảng từ điển này
  - Có thể thêm một số mã đặc biệt: CC (Clear Code), EOI (End of Information),
- Bảng từ điển mã hóa, giải mã:
  - Được xây dựng và cập nhật từ bảng mã cơ bản trong quá trình mã hóa, giải mã
    - Cụm ký tự nguồn chưa có mặt trong từ điển được đặt vào từ điển tại vị trí được xác định bằng thuật toán

Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Cho chuỗi ký tự nguồn  $\mathcal{X}=aaabaabaaba$ . Hãy mã hóa chuỗi ký tự đã bằng thuật toán LZW



 $M\tilde{a}$  hóa từ điển LZW - Minh họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã



 $M\tilde{a}$  hóa từ điển LZW - Minh họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)



36 / 47

 $M\tilde{a}$  hóa từ điển LZW - Minh họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa



 $M\tilde{a}$  hóa từ điển LZW - Minh họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa



 $M\tilde{a}$  hóa từ điển LZW - Minh họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

• aaabaabaaba.



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1aabaabaaba.



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)



36 / 47

Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)



36 / 47

 ${\sf M\~a}$  hóa từ điển  ${\sf LZW}$  -  ${\sf Minh}$  họa 1~(1/2)

Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)





Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

**Bước 1**: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa • (1)aabaabaaba.

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

 $\mathbf{B}$ ước  $\mathbf{1}$ : Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (1)aabaabaaba.
- (1)3<u>b</u>aabaaba.

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

**Bước 1**: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (1)aabaabaaba.
- (1)3<u>b</u>aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aab

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

**Bước 1**: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

#### Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)

#### Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (1)aabaabaaba.
- (1)3<u>b</u>aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aab

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)



36 / 47

Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (1/2)

**Bước 1**: Khởi động bảng từ điển cơ bản

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)

Bước 2-1: Thực hiện mã hóa

- aaabaabaaba.
- 1<u>a</u>abaabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aa

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b 2=(00000	
aa	3=(000010)

#### Bước 2-2: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (1)aabaabaaba.
- (1)3<u>b</u>aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với aab

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

• (13)baabaaba.



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)<u>2a</u>abaaba.



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2<u>a</u>abaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2<u>a</u>abaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

#### Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)
ba	5=(000000)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2<u>a</u>abaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
а	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)
ba	5=(000000)



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)
ba	5=(000000)

. . .

#### Kết quả

Chuỗi đã cho tương ứng với chuỗi từ mã 13246



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2<u>a</u>abaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)
ba	5=(000000)

. . .

#### Kết quả

Chuỗi đã cho tương ứng với chuỗi từ mã 13246

Dãy nguồn mã hóa cơ bản cần 10 từ mã



Mã hóa từ điển LZW - Minh hoa 1 (2/2)

Bước 2-3: Tiếp tục thực hiện mã hóa

- (13)baabaaba.
- (13)2aabaaba.
- Cập nhật từ mã mới ứng với ba

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)
aa	3=(000010)
aab	4=(000011)
ba	5=(000000)

#### Kết quả

Chuỗi đã cho tương ứng với chuỗi từ mã 13246

- Dãy nguồn mã hóa cơ bản cần 10 từ mã
- Dãy mã hóa cần 5 từ mã



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (1/2)

Xem xét một ảnh (khối ảnh) gốc I (4 × 4) mỗi giá trị điểm ảnh được biểu diễn bằng 8 bit của một đoạn biên ảnh thẳng đứng như sau:

$$I = \begin{bmatrix} 39 & 39 & 126 & 126 \\ 39 & 39 & 126 & 126 \\ 39 & 39 & 126 & 126 \\ 39 & 39 & 126 & 126 \end{bmatrix}$$

Ẩnh được duyệt theo từng điểm theo thứ tự: từng hàng từ trên xuống, trên mỗi hàng duyệt từ trái sang phải. Giả sử sử dụng bảng từ điển có kích thước 512 từ mã, hãy thực hiện mã hóa ảnh gốc theo thuật toán mã hóa LZW



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (1/2)

#### Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

- Ẩnh 8-bit nên có 256 giá trị mức xám có thể
  - ightharpoonup  $\Rightarrow$  256 từ mã đầu tiên được gán cho các giá trị mức xám có thể (0  $\div$  255)
  - ightharpoonup  $\Rightarrow$  các từ mã từ vị trí 256  $\div$  511 chưa được sử dụng



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (1/2)

#### Bước 1: Khởi động bảng từ điển cơ bản

- Ẩnh 8-bit nên có 256 giá trị mức xám có thể
  - ightharpoonup  $\Rightarrow$  256 từ mã đầu tiên được gán cho các giá trị mức xám có thể (0  $\div$  255)
  - ightharpoonup ightharpoonup các từ mã từ vị trí 256  $\div$  511 chưa được sử dụng

Giá trị mức xám	Từ mã
0	0
1	1
255	255
256	-
511	-



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (2/2)

Bước 2: Thực hiện mã hóa và tạo bảng từ điển



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (2/2)

Nhận diện cụm tiền tố | Từ mã tương ứng | Cập nhật cụm : từ mã



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	



Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39-39: 256
39	39-126: 257
126	126-126: 258
	39 39



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126		



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (2/2)

Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	



Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39-39: 256
39	39-126: 257
126	126-126: 258
39	126-39: 259
256	39-39-126: 260
258	126-126-39: 261
	39 39 126 39 256



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126		



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (2/2)

Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264
126		



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264
126	126(EOF)	



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 2 (2/2)

Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264
126	126(EOF)	

• Kết thúc quá trình mã hóa có 265 từ mã



	. , ,	
Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264
126	126(EOF)	

- Kết thúc quá trình mã hóa có 265 từ mã
- Thuật toán LZW phát hiện được một số cấu trúc lặp (dư thừa không



Nhận diện cụm tiền tố	Từ mã tương ứng	Cập nhật cụm : từ mã
39	39	39-39: 256
39	39	39-126: 257
126	126	126-126: 258
126	39	126-39: 259
39-39	256	39-39-126: 260
126-126	258	126-126-39: 261
39-39-126	260	39-39-126-126: 262
126-39	259	126-39-39: 263
39-126	257	39-126-126: 264
126	126(EOF)	

- Kết thúc quá trình mã hóa có 265 từ mã
- Thuật toán LZW phát hiện được một số cấu trúc lặp (dư thừa không g
- ullet  $4 \times 4 \times 8(bit) = 128(bit) \rightarrow 10(tiv mã) \times 9(bit) = 90(bit) \Rightarrow$

Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

Biết 13246 là dãy mã kết quả của phép mã hóa LZW với bảng từ điển cơ bản:

Cụm nguồn	Từ mã
a	1=(000000)
b	2=(000001)

Hãy thực hiện giải mã dãy mã đã cho



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

**Dãy mã**: 13246

Từ mã	Cụm nguồn
1	a
2	b



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

**Dãy mã**: 13246 a/

#### Bảng từ điển:

Từ mã	Cụm nguồn
1	а
2	b
3	a?



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

Dãy mã:

1**3**246

Từ mã	Cụm nguồn
1	a
2	b
3	aa



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

13246

a/aa/

#### Bảng từ điển:

Từ mã	Cụm nguồn
1	а
2	b
3	aa
4	aa?



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

13**2**46 a/aa/

Từ mã	Cụm nguồn
1	а
2	b
3	aa
4	aab



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

**Dãy mã**: 13**2**46

a/aa/b/

#### Bảng từ điển:

Từ mã	Cụm nguồn
1	a
2	b
3	aa
4	aab
5	b?



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

132**4**6 a/aa/b/

Từ mã	Cụm nguồn
1	a
2	b
3	aa
4	aab
5	ba



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

132**4**6

a/aa/b/aab/

Từ mã	Cụm nguồn
1	a
2	b
3	aa
4	aab
5	ba
6	aab?



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

13246

a/aa/b/aab/

Từ mã	Cụm nguồn
1	а
2	b
3	aa
4	aab
5	ba
6	aaba



Mã hóa từ điển LZW - Minh họa 3 (1/2)

#### Dãy mã:

13246

a/aa/b/aab/aaba

Từ mã	Cụm nguồn
1	а
2	b
3	aa
4	aab
5	ba
6	aaba



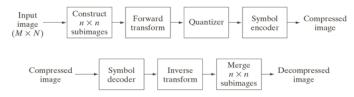
# Chương 6: Nén ảnh số

Nội dung chính

- Tổng quan về nén ảnh số
  - Tại sao phải nén ảnh số?
  - Môt số khái niêm cơ bản
  - Phân loại và mô hình hệ thống nén ảnh
  - Môt số chuẩn nén cơ bản
- Một số phương pháp nén ảnh cơ bản
  - Mã hóa Huffman
  - RLE
  - Mã hóa từ điển LZW
  - Mã hóa biến đổi DCT

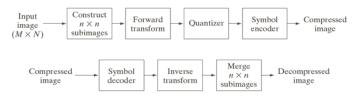


Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống





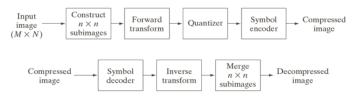
Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



Mã hóa:



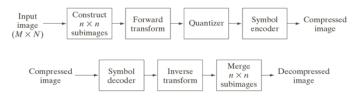
Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - lacktriangle Chia ảnh kích thước M imes N o vùng ảnh (khối ảnh) kích thước <math>n imes n



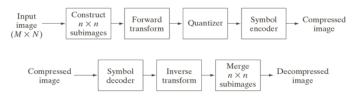
Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - lacktriangle Chia ảnh kích thước  $M imes N o ext{vùng ảnh (khối ảnh) kích thước } n imes n$
  - Thực hiên phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)



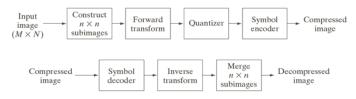
Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - Chia ảnh kích thước  $M \times N \rightarrow \text{vùng ảnh (khối ảnh) kích thước } n \times n$
  - Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
    - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số lương ít nhất các hệ số biến đổi



Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống

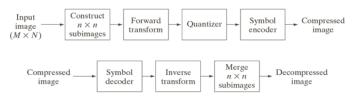


#### Mã hóa:

- ▶ Chia ảnh kích thước  $M \times N \rightarrow \text{vùng ảnh (khối ảnh) kích thước } n \times n$
- Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
  - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số |ượng ít nhất các hệ số biến đổi
- Lượng tử hóa để loại bỏ (giảm nhỏ) các hệ số không quan trọng (mang ít thông tin về ảnh)



Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống

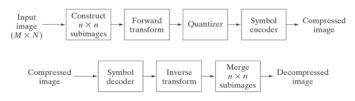


#### Mã hóa:

- lacktriangle Chia ảnh kích thước M imes N o vùng ảnh (khối ảnh) kích thước <math>n imes n
- Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
  - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số lượng ít nhất các hệ số biến đổi
- Lượng tử hóa để loại bỏ (giảm nhỏ) các hệ số không quan trọng (mang ít thông tin về ảnh)
  - Đây là khâu tạo ra hiệu ứng nén



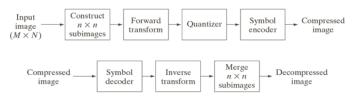
Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - lacktriangle Chia ảnh kích thước  $M imes N o ext{vùng ảnh (khối ảnh) kích thước } n imes n$
  - Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
    - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số lượng ít nhất các hệ số biến đổi
  - Lượng tử hóa để loại bỏ (giảm nhỏ) các hệ số không quan trọng (mang ít thông tin về ảnh)
    - ★ Đây là khâu tạo ra hiệu ứng nén
- Giải mã:

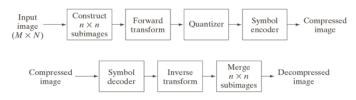


Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - lacktriangle Chia ảnh kích thước M imes N o vùng ảnh (khối ảnh) kích thước <math>n imes n
  - Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
    - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số lượng ít nhất các hệ số biến đổi
  - Lượng tử hóa để loại bỏ (giảm nhỏ) các hệ số không quan trọng (mang ít thông tin về ảnh)
    - ★ Đây là khâu tạo ra hiệu ứng nén
- Giải mã:
  - Là quá trình ngược lại của quá trình mã hóa (ngoại trừ khối lượng tử hểo

Mã hóa biến đổi DCT: Hệ thống



- Mã hóa:
  - lacktriangle Chia ảnh kích thước M imes N o vùng ảnh (khối ảnh) kích thước <math>n imes n
  - Thực hiện phép biến đổi trên các vùng ảnh (khối ảnh)
    - ★ ⇒ Giải tương quan giữa các điểm ảnh; "Đóng gói" thông tin ảnh nhiều nhất vào số lượng ít nhất các hệ số biến đổi
  - Lượng tử hóa để loại bỏ (giảm nhỏ) các hệ số không quan trọng (mang ít thông tin về ảnh)
    - ★ Đây là khâu tạo ra hiệu ứng nén
- Giải mã:
  - Là quá trình ngược lại của quá trình mã hóa (ngoại trừ khối lượng tử hoa)

Mã hóa biến đổi DCT là hệ thống mã hóa biến đổi khối trong đó phép biến đổi DCT được lưa chọn

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u)=\begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u=0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u=1,2,\ldots,n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v)=\begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v=0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v=1,2,\ldots,n-1 \end{cases}$$

Và khối ảnh f(x,y) có thể được khôi phục từ F(u,v) thông qua phép biến đổi ngược,  $f(x,y) = IDCT\{F(u,v)\}\$ , được xác định:

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{v=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u)=\begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u=0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u=1,2,\ldots,n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v)=\begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v=0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v=1,2,\ldots,n-1 \end{cases}$$

Và khối ảnh f(x,y) có thể được khôi phục từ F(u,v) thông qua phép biến đổi ngược,  $f(x,y) = IDCT\{F(u,v)\}\$ , được xác định:

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{v=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{n=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{n=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{n=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Hàm biến đổi

#### Căp biến đổi DCT-IDCT

Một khối ảnh f(x, y)  $(n \times n)$ ,  $F(u, v) = DCT\{f(x, y)\}$  được xác định:

$$F(u,v) = \sum_{x=0}^{n-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

trong đó 
$$\alpha(u) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } u = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } u = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$
 và 
$$\alpha(v) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{n}} & \text{với } v = 0 \\ \sqrt{\frac{2}{n}} & \text{với } v = 1, 2, \dots, n-1 \end{cases}$$

$$f(x,y) = \sum_{n=1}^{n-1} \sum_{n=1}^{n-1} F(u,v)\alpha(u)\alpha(v)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2n}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2n}\right)$$

Mã hóa biến đổi DCT: Lượng tử hóa

• Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa: 
$$\hat{F}(u,v) = round\left(\frac{F(u,v)}{Z(u,v)}\right)$$



Mã hóa biến đổi DCT: Lượng tử hóa

- Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:
  - Sử dụng một ngưỡng toàn cục

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa: 
$$\hat{F}(u,v) = round\left(\frac{F(u,v)}{Z(u,v)}\right)$$



Mã hóa biến đổi DCT: Lương tử hóa

- Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:
  - Sử dụng một ngưỡng toàn cục
  - Mỗi khối ảnh một ngưỡng xác định

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa: 
$$\hat{F}(u,v) = round\left(\frac{F(u,v)}{Z(u,v)}\right)$$



Mã hóa biến đổi DCT: Lương tử hóa

- Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:
  - Sử dụng một ngưỡng toàn cục
  - Mỗi khối ảnh một ngưỡng xác định
  - Ngưỡng thay đổi theo vị trí các hệ số trong khối ảnh

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa:  $\hat{F}(u,v) = round\left(\frac{F(u,v)}{Z(u,v)}\right)$ 



Mã hóa biến đổi DCT: Lượng tử hóa

- Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:
  - Sử dụng một ngưỡng toàn cục
  - Mỗi khối ảnh một ngưỡng xác định
  - Ngưỡng thay đổi theo vị trí các hệ số trong khối ảnh

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa: 
$$\hat{F}(u,v) = round\left(\frac{F(u,v)}{Z(u,v)}\right)$$

• Z(u, v) phần tử của ma trận chuẩn hóa biến đổi (còn gọi là ma trận lượng tử hóa)

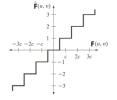


Mã hóa biến đổi DCT: Lượng tử hóa

- Có 3 cách cơ bản phân ngưỡng:
  - Sử dụng một ngưỡng toàn cục
  - Mỗi khối ảnh một ngưỡng xác định
  - Ngưỡng thay đổi theo vị trí các hệ số trong khối ảnh

Kết hợp giữa phân ngưỡng và lượng tử hóa: 
$$\hat{F}(u,v) = round\left(rac{F(u,v)}{Z(u,v)}
ight)$$

• Z(u, v) phần tử của ma trận chuẩn hóa biến đổi (còn gọi là ma trận lượng tử hóa)



16	11	10	16	24	40	51	61
12	12	14	19	26	58	60	55
14	13	16	24	40	57	69	56
14	17	22	29	51	87	80	62
18	22	37	56	68	109	103	77
24	35	55	64	81	104	113	92
49	64	78	87	103	121	120	101
72	92	95	98	112	100	103	99



Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Tổng quan

 JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhận năm 1990



- JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhận năm 1990
  - Chủ yếu dùng cho ảnh đa mức xám, hoặc ảnh màu



- JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhân năm 1990
  - Chủ yếu dùng cho ảnh đa mức xám, hoặc ảnh màu
- JPEG kết hợp cả kỹ thuật nén tổn hao và nén không tổn hao



- JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhân năm 1990
  - Chủ yếu dùng cho ảnh đa mức xám, hoặc ảnh màu
- JPEG kết hợp cả kỹ thuật nén tổn hao và nén không tổn hao
  - Đạt hiệu quả nén tốt với ảnh kỹ thuật số thông thường



- JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhân năm 1990
  - Chủ yếu dùng cho ảnh đa mức xám, hoặc ảnh màu
- JPEG kết hợp cả kỹ thuật nén tổn hao và nén không tổn hao
  - Đat hiệu quả nén tốt với ảnh kỹ thuật số thông thường
- Duyêt mã hóa theo đường zig-zag

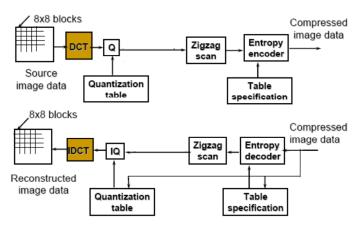


- JPEG (Joint Photographic Expert Group) là một định dạng nén ảnh chuẩn Quốc tế được công nhân năm 1990
  - Chủ yếu dùng cho ảnh đa mức xám, hoặc ảnh màu
- JPEG kết hợp cả kỹ thuật nén tổn hao và nén không tổn hao
  - Đat hiệu quả nén tốt với ảnh kỹ thuật số thông thường
- Duyệt mã hóa theo đường zig-zag
  - Sắp xết các thành phần tần số tăng dần





Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG





46 / 47

Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh hoa

Một	khối	ảnh	8	×	8	như	sau:	
-----	------	-----	---	---	---	-----	------	--

52	55	61	66	70	61	64	73
63	59	66	90	109	85	69	72
62	59	68	113	144	104	66	73
63	58	71	122	154	106	70	69
67	61	68	104	126	88	68	70
79	65	60	70	77	63	58	75
85	71	64	59	55	61	65	83
87	79	69	68	65	76	78	94



Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh hoa

**Dịch mức**: Thực hiện dịch mức các giá trị mức xám  $-2^{8-1} = -128$ 



Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh hoa

**DCT**: Thực hiện biến đổi DCT với n = 8



Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh họa

Lượng tử hóa: Sử dụng bảng lượng tử hóa

16	11	10	16	24	40	51	61
12	12	14	19	26	58	60	55
14	13	16	24	40	57	69	56
14	17	22	29	51	87	80	62
18	22	37	56	68	109	103	77
24	35	55	64	81	104	113	92
49	64	78	87	103	121	120	101
72	92	95	98	112	100	103	99



Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh họa

#### Lượng tử hóa: Sử dụng bảng lượng tử hóa

-26	-3	-6	2	2	0	0	0
1	-2	-4	0	0	0	0	0
-3	1	5	-1	-1	0	0	0
-4	1	2	-1	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



47 / 47

Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh hoa

#### Mã hóa: Thực hiện quét zig-zag

-26 —	3	-6 <b>—</b>	2	2 —	- 0	0	0
1	-2	-4	0	2 -0 -1	0	0	0
-3	1	5	-1	-1	0	0	0
-4	1	2	-1	0	0	0	0
1	0	5 2 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



47 / 47

Mã hóa biến đổi DCT: Chuẩn nén JPEG - Minh hoa

- Dãy hệ số: -26, -3, +1, -3, -2, -6, +2, -4, +1, -4, +1, +1, +5, +0, +2, +0, +0, -1, +2, +0, +0, +0, +0, +0, -1, -1, EOB
- Dãy hệ số tiếp tục được mã hóa bằng các kỹ thuật mã hóa ⇒ khối ảnh mã hóa

