

فصلنامه سازی

معیط‌های چند رسانه‌ای

۱۳۰-۱۱-۰۸۰-۰۱

(بخش هشتم)



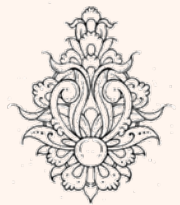
دانشگاه شهید بهشتی

بهار ۱۳۹۱

احمد محمودی ازناوه

فهرست مطالب

- اندازه‌گیری میزان اطلاعات
- مفهوم آنتروپی
- انواع فشرده‌سازی
- چندی کردن (quantization)
- استاندارد فشرده‌سازی jpeg

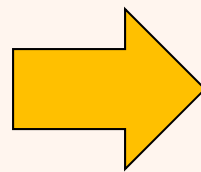


اندازه‌گیری اطلاعات

• اگر تعدادی نماد در دست باشد، به وسیله‌ی رابطه‌ی **شانون** کمینه‌ی تعداد بیت‌ها برای ارسال نمادهای مورد نظر محاسبه می‌گردد.

• اگر M تعداد نمادها باشد:

$$Ent = -\sum_{i=1}^M \rho_i \log_2^{\rho_i} \quad 0 \leq \rho_i \leq 1$$



$$Average\ Numbit = Ent$$

• اگر داشته باشیم:

$$0 \leq Ent \leq \log_2^M$$

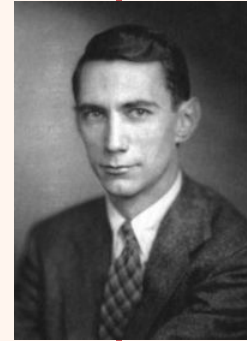
$$A = 0.5 \quad B = 0.2 \quad C = 0.1 \quad D = 0.1 \quad E = 0.1$$

AAAAABBCDE

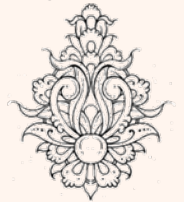
$$Ent = -[(0.5 \log_2^{0.5} + 0.2 \log_2^{0.2} + (0.1 \log_2^{0.1}) * 3)]$$

$$Ent = -[-0.5 + (-0.46438) + (-0.9965)]$$

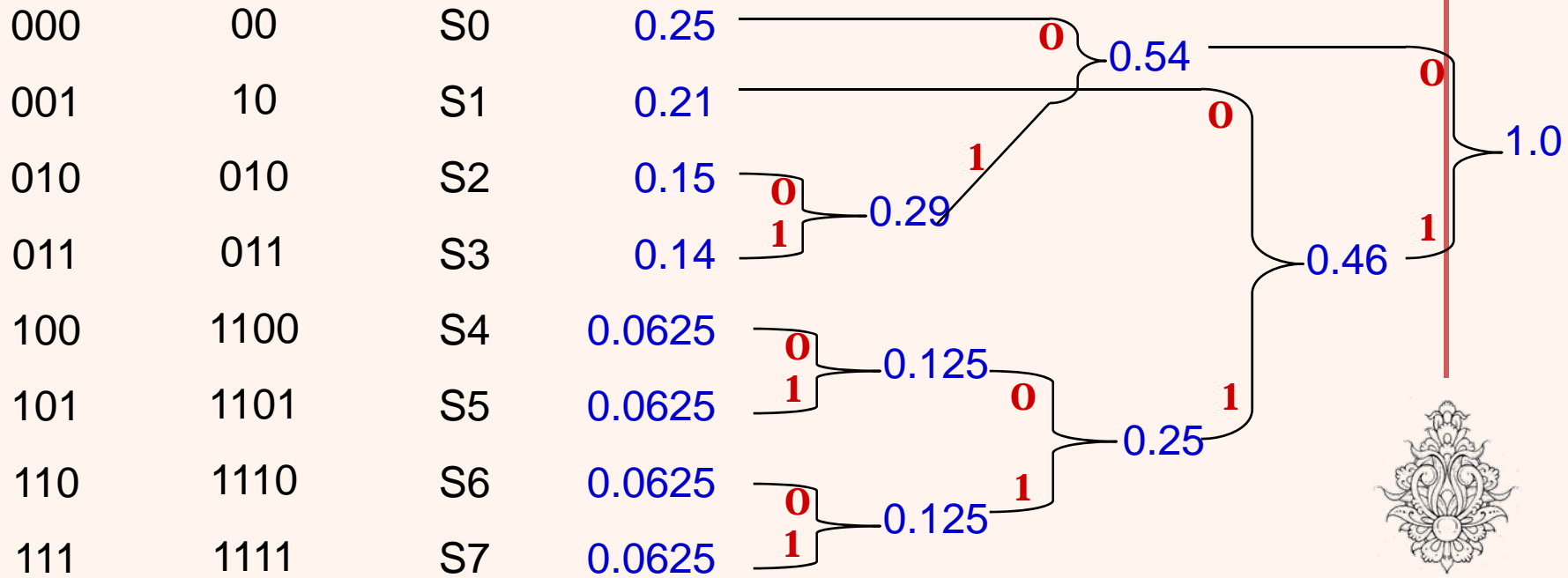
$$Ent = -[-1.9] = 1.9$$



- با توجه به اینکه اطلاعات موجود یا نمادهای تولید شده در یک پیام دارای احتمال وقوع یکسان نیستند، می‌توان اطلاعات با احتمال وقوع کمتر را با تعداد بیت بیشتر و اطلاعات با احتمال وقوع بیشتر را با تعداد بیت کمتر ارسال کرد.



کدگذاری هافمن



Huffman
(trace from root)



نیازمندی‌های یک کدگذار

- به صورت یکتا قابل کدگشایی باشد.
- دارای پیشوند یکتا باشد، به عبارت دیگر برای کدگشایی نیازی به بررسی داده‌های بعدی نباشد.

- A good code should be:
 - Uniquely decodable
 - Instantaneously decodable – prefix code



**Codebook 1
(a prefix code)**

Symbol	Codeword
a1	0
a2	10
a3	110
a4	111

**Codebook 2
(not a prefix code)**

Symbol	Codeword
a1	0
a2	01
a3	100
a4	011

Bitstream:0011010110100

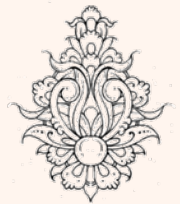
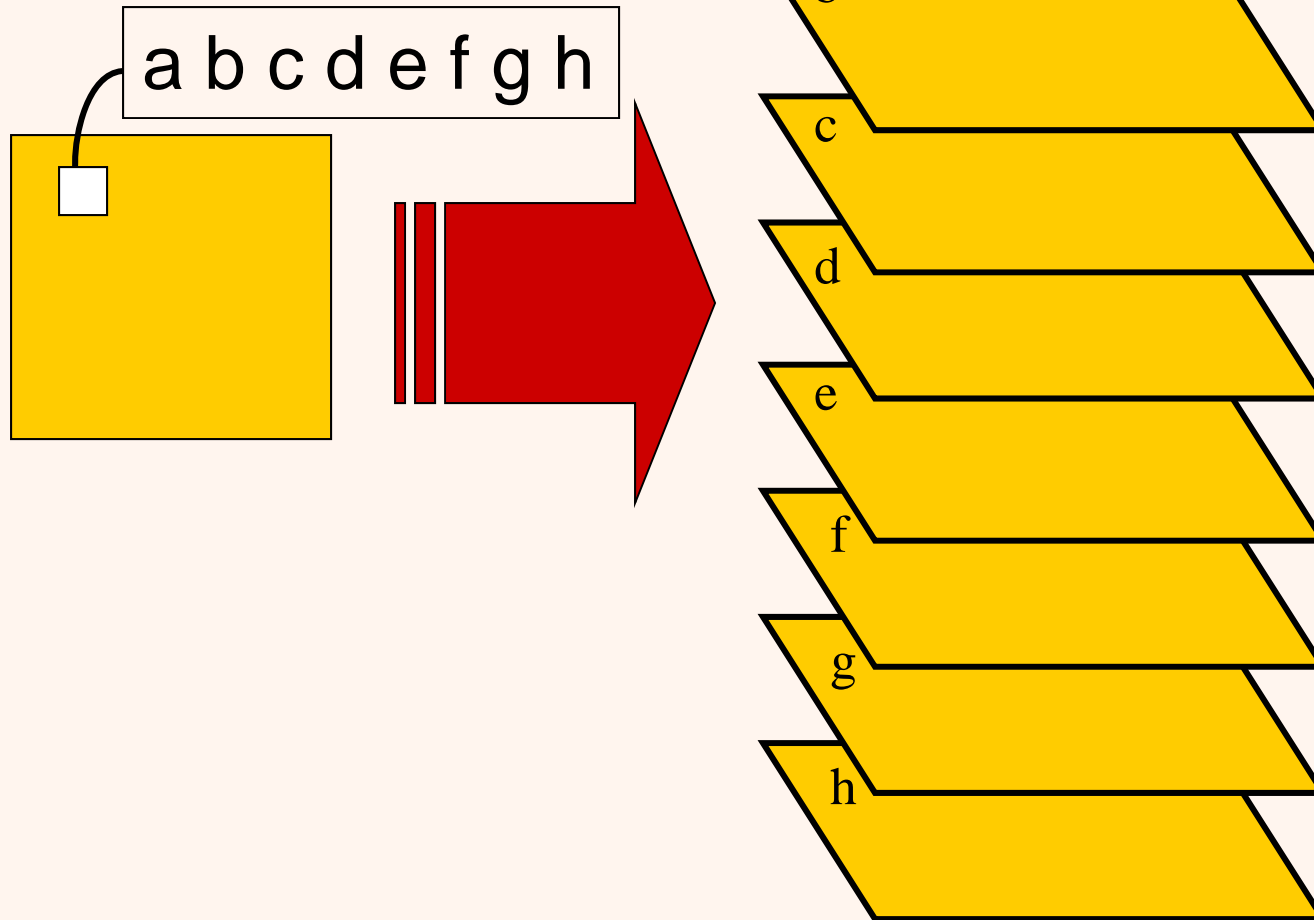
Decoded string based on codebook 1: 0|0|1 1 0|1 0|1 1 0|1 0|0--> a1 a1 a3 a2 a3 a2 a1
(can decode instantaneously)

Decoded string based on codebook 2: 0|0 1 1|0 1|0 1 1|0|1 0 0-->a1 a4 a2 a4 a1 a3
(need to look ahead to decode)



Bit Plane Coding

کدگذاری بیتی



حل مشکل با کد Gray

Gray code

Binary code

0				
1				■
2			■	■
3			■	
4		■	■	
5		■	■	■
6		■		
7				
8	■	■		
9	■		■	
10	■			
11	■		■	
12	■			
13	■	■	■	
14	■			■
15	■			

0				
1				■
2			■	
3			■	■
4		■		
5		■	■	■
6		■		
7				
8	■			
9	■		■	
10	■			
11	■		■	
12	■			
13	■	■	■	
14	■			■
15	■			

$$\{b_{m-1}, b_{m-2}, \dots, b_1, b_0\} \longrightarrow \{g_{m-1}, g_{m-2}, \dots, g_1, g_0\}$$

$$g_{m-1} = b_{m-1}$$

$$g_i = b_i \oplus b_{i+1} \quad 0 \leq i \leq m-2$$

$$1110 \longrightarrow 1001$$

$$g_{m-1} = b_{m-1}$$

$$g_i = b_i \oplus b_{i+1} \quad 0 \leq i \leq m-2$$



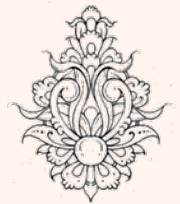
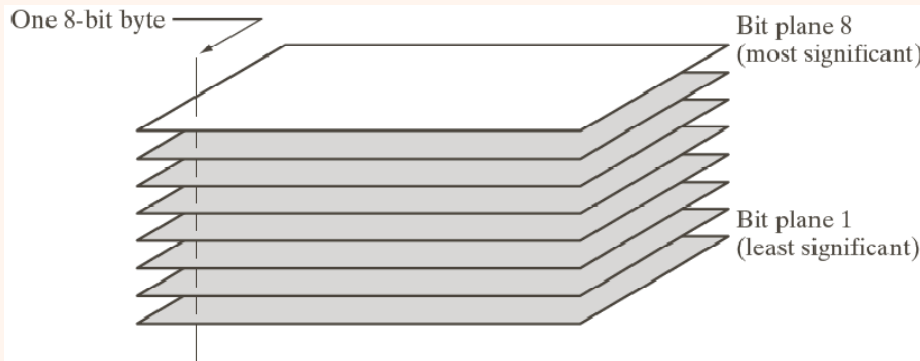
Bit Extraction

- به نمایش مقادیر روشنایی به صورت لایه‌هایی از تصاویر دودویی گفته می‌شود.
- با فرض داشتن $L=256$ داریم:

بیت پر ارزش

$$r = b_7 b_6 b_5 b_4 b_3 b_2 b_1 b_0 = \sum_{i=0}^7 b_i 2^i$$

- متناظر با هر بیت یک تصویر ساخته می‌شود.



نمایش دودویی و Gray

- جهت نمایش مدل bit plane از دو کد **دودویی** و **gray** استفاده می‌شود.
- بیت‌های کم ارزش همانند **نویز سفید** خواهند بود و می‌توان از آن‌ها صرف‌نظر کرد.
- استفاده از کد gray به این دلیل است که در نمایش دودویی کوچک‌ترین تغییرات می‌تواند همانند یک ضربه تلقی شود.
- به طور مثال دو پیکسل مجاور با اندازه‌ی ۱۲۷ و ۱۲۸ با این‌که یک مقدار تفاوت دارند در نمایش دودویی در تمام ۸ بیت اختلاف خواهند داشت.



binary

Gray-coded



All bits



$a_{7.8}$



a_6



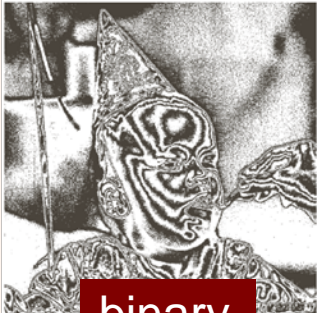
g_6



a_5



g_5



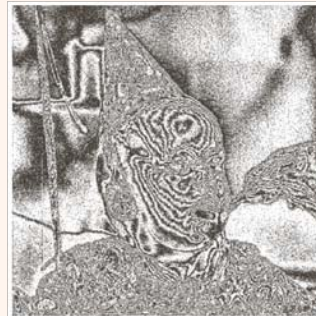
a_4



g_4

binary

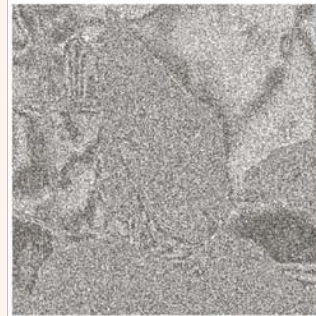
Gray-coded



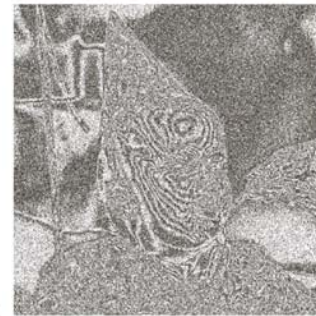
a_3



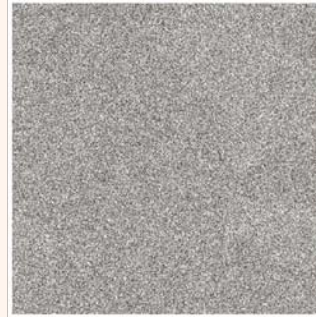
g_3



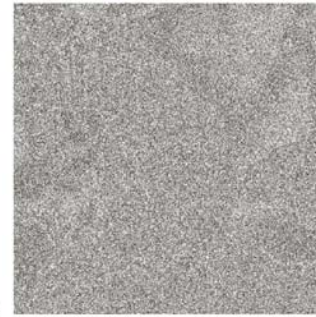
a_2



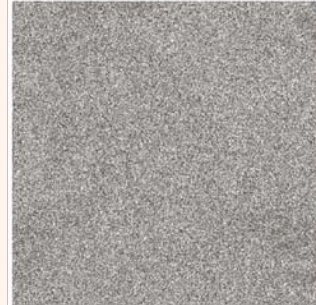
g_2



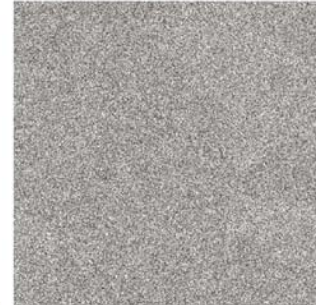
a_1



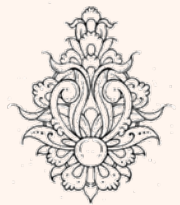
g_1



a_0



g_0



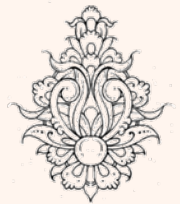


داده‌ی فشرده‌شده پس از بازیابی
کاملاً با داده‌ی اصلی یکسان است

تصاویر پزشکی-تصاویر نظامی

داده‌ی فشرده‌شده پس از بازیابی با
داده‌ی اصلی یکسان نیست

نرخ فشرده‌گی بالا



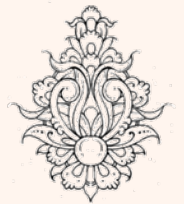
کدگذاری دامنه‌ی تبدیل

• مراحل

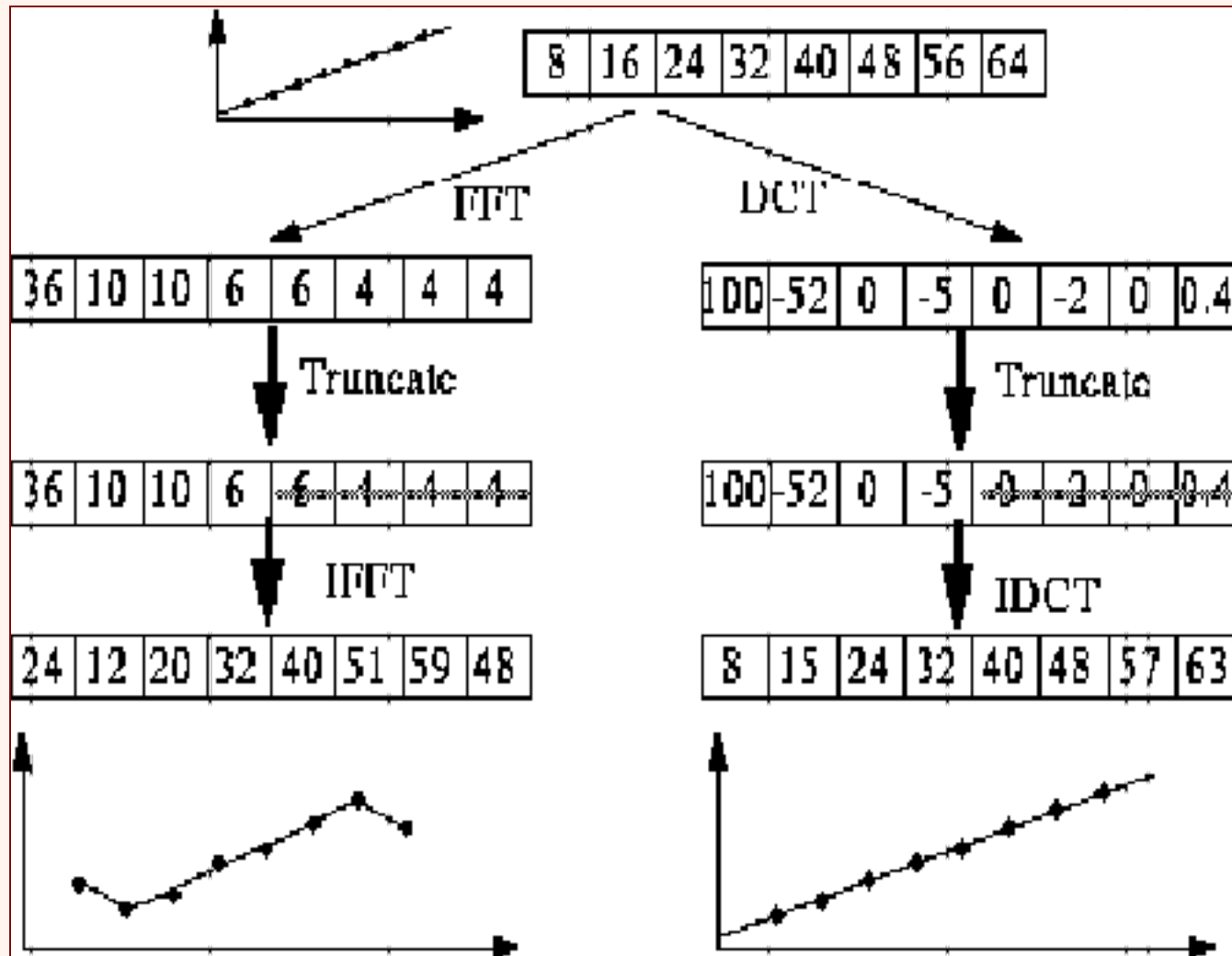
- اعمال تبدیل به روی تصویر
- کدگذاری ضرایب تبدیل
- ارسال داده‌ها
- بازسازی تصویر با استفاده از داده‌های ارسالی

• مزایا

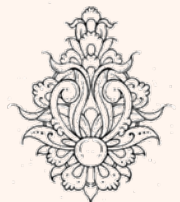
- انرژی در ضرایب محدودی فشرده‌شده است.
- مقاومت در برابر خطاهای کانال ارسالی



تقریب بهتر در DCT با استفاده از ضرایب کمتر



<http://www.cs.cf.ac.uk/Dave/Multimedia/node231.html>



کدگذاری

• کدگذاری



– ناحیه‌ای (Zonal Coding)

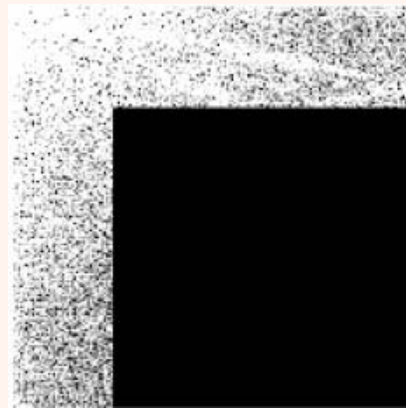
• تنها ناحیه‌ای از ضرایب ارسال می‌شود.

– آستانه‌ای (Threshold Coding)

• تنها ضرایبی ارسال می‌شود که از میزان آستانه بالاتر باشد.

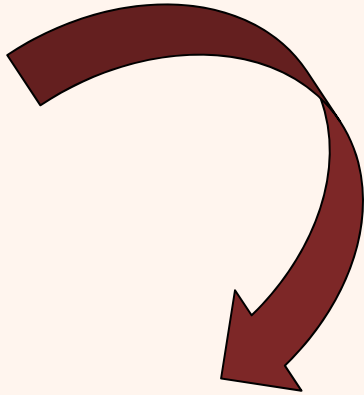


Zonal Coding



دانشگاه
تهران
بهرشتو

120	134	24	17
145	145	230	25
16	234	23	18
23	24	28	19

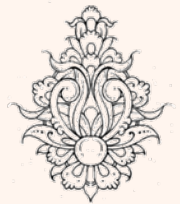


Compression!!!

306.2500	104.8835	-114.7500	-45.3384
100.0207	62.2961	-1.1577	30.1075
-111.7500	-6.2990	99.2500	5.0445
-55.7716	26.1075	-7.3678	-160.7961

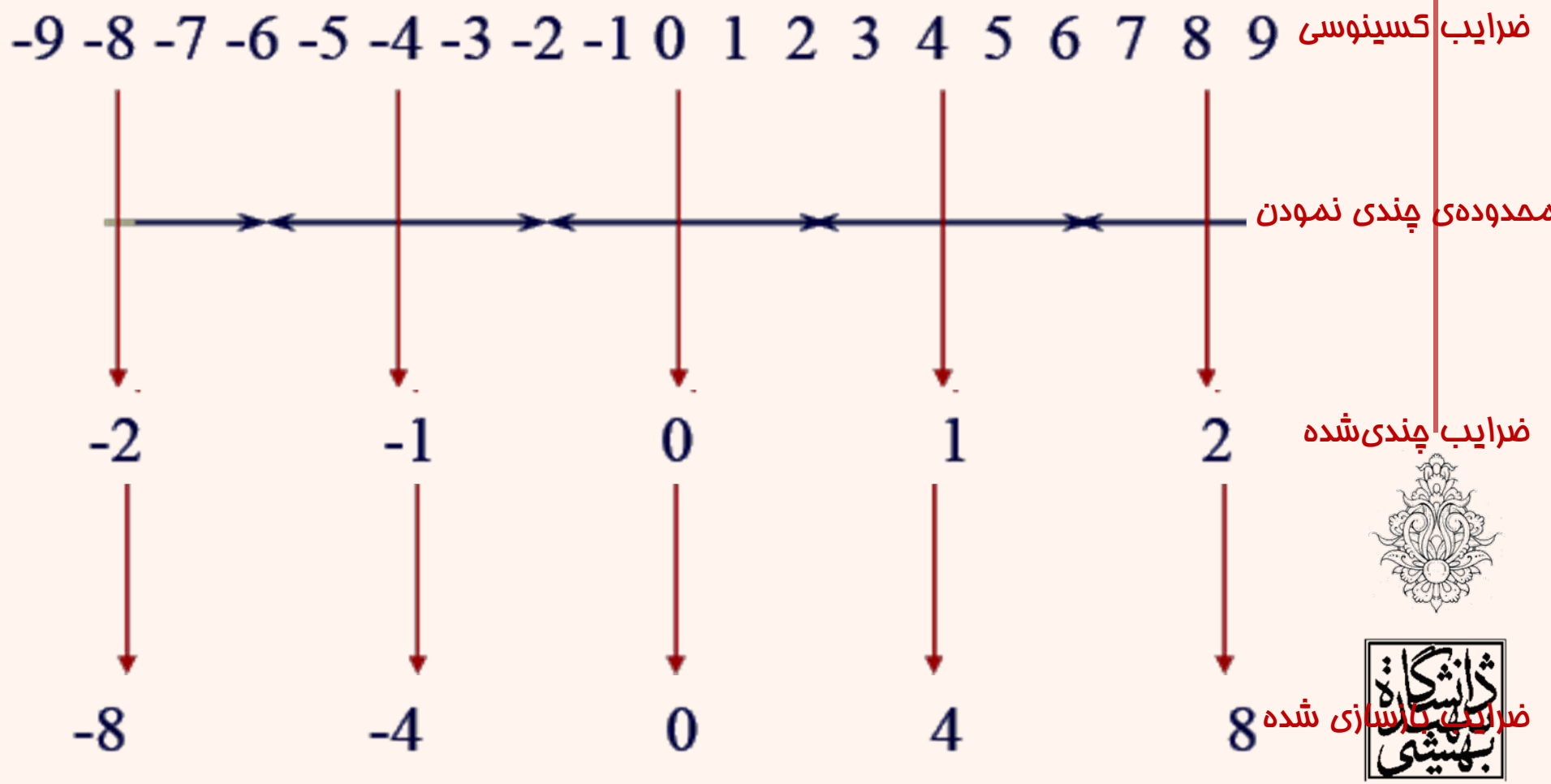


- به وسیله‌ی چندی کردن از دقت ضرایب کسینوسی کاسته می‌شود به گونه‌ای که تبدیل به مقادیر صحیح گردند.
- این مساله باعث می‌شود که بسیاری از ضرایب فرکانس‌های بالا به صفر تبدیل گردند.
- آستانه‌ای که با استفاده از آن چندی شدن صورت می‌پذیرد به گونه‌ای انتخاب می‌شود که نتیجه‌ی بازسازی تا حد ممکن برای چشم انسان قابل رویت نباشد.



مثال

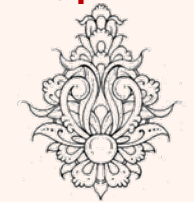
Quantization=4



ضرایب کسینوسی

محدوده‌ی چندی نمودن

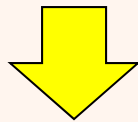
ضرایب چندی شده



ضرایب بازسازی شده

-415	-33	-58	35	58	-51	-15	-12
5	-34	49	18	27	1	-5	3
-46	14	80	-35	-50	19	7	-18
-53	21	34	-20	2	34	36	12
9	-2	9	-5	-32	-15	45	37
-8	15	-16	7	-8	11	4	7
19	-28	-2	-26	-2	7	-44	-21
18	25	-12	-44	35	48	-37	-3

ضرایب DCT

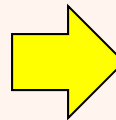


$$\text{round}\left(\frac{-415}{16}\right) = \text{round}(-25.9375) = -26$$

ماتریس چندی کننده

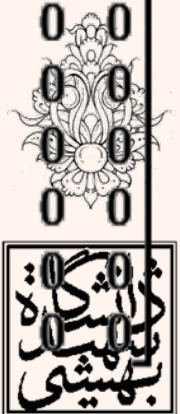
16	11	10	16	24	40	51	61
12	12	14	19	26	58	60	55
14	13	16	24	40	57	69	56
14	17	22	29	51	87	80	62
18	22	37	56	68	109	103	77
24	35	55	64	81	104	113	92
49	64	78	87	103	121	120	101
72	92	95	98	112	100	103	99

ماتریس چندی کننده
استاندارد برای بازسازی
استفاده خواهد شد.



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

ماتریس نتیجه‌ی چندی
شده



مراحل الگوریتم j peg

- بلوک بندی تصاویر

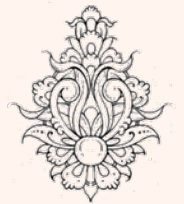
– تصویر $f(m, n)$ زیر تصویرهای 8×8 $f_i(m, n)$



– فرض می‌کنیم مقادیر روشنایی $[0, 2^L - 1]$

- هر f_i با رابطه‌ی زیر به g_i تبدیل می‌شود:

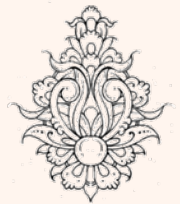
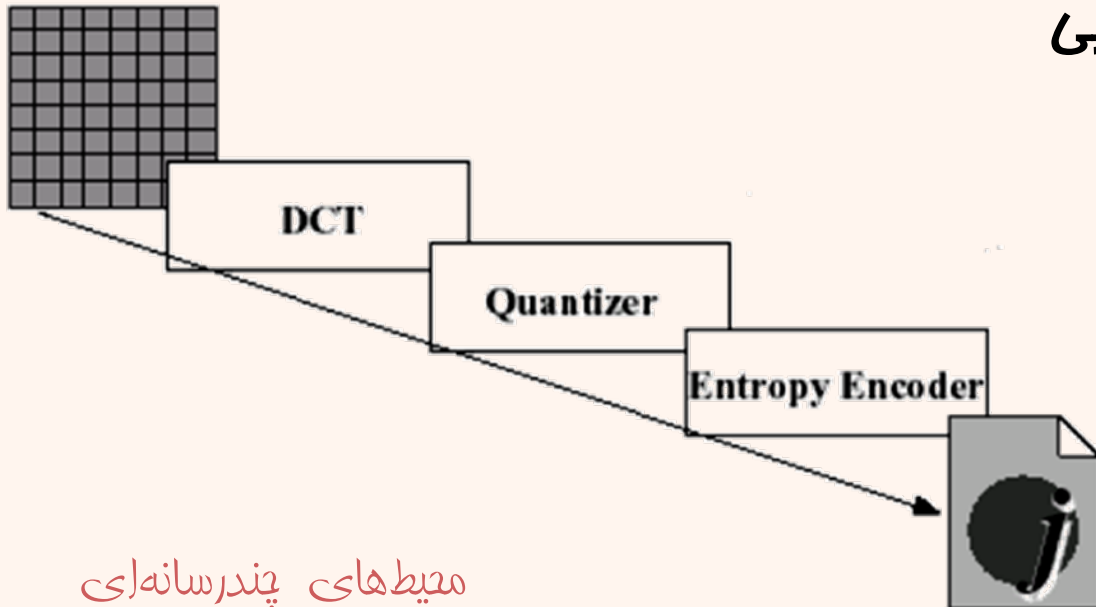
$$g_i(m, n) = f_i(m, n) - 2^{L-1}$$



مراحل الگوریتم jpeg (ادامه...)

• چگونگی الگوریتم فشرده‌سازی

- بلوک‌بندی تصویر
- اعمال تبدیل گسسته‌ی کسینوسی
- چندی نمودن ضرایب
- پویش زیگزاگ ضرایب
- کدگذاری آنتروپی
- ارسال



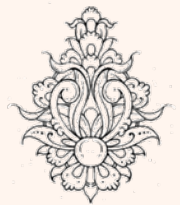
مراحل الگوریتم z peg (ادامه...)

- $g_i(m, n)$ ورودی تبدیلی DCT هستند که نتیجه‌ای همانند $D_i(k_1, k_2)$ دارند.
- ماتریس چندی‌کننده‌ای در نظر گرفته شده رابطه‌ی زیر به دست می‌آید:

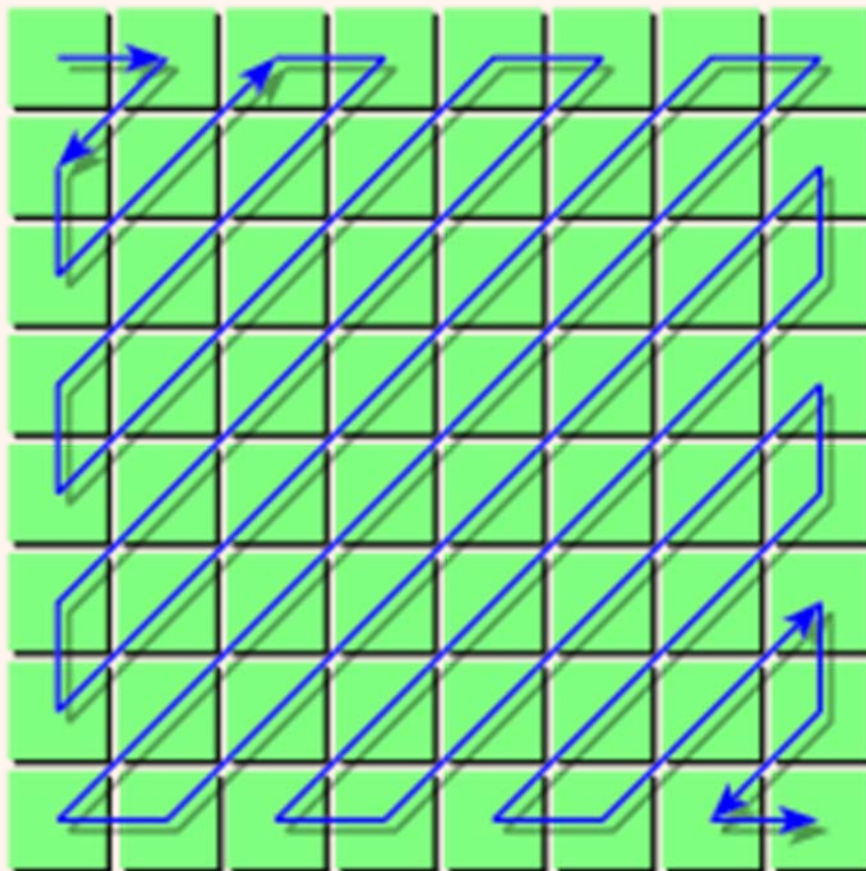
$$D_{iq}(k_1, k_2) = \text{round}\left[\frac{D_i(k_1, k_2)}{T(k_1, k_2) \times \alpha}\right] \rightarrow \text{میزان ریزش}$$

- مرتب نمودن زیگزاگ
- رمزگذاری مقادیر

DC –
AC –



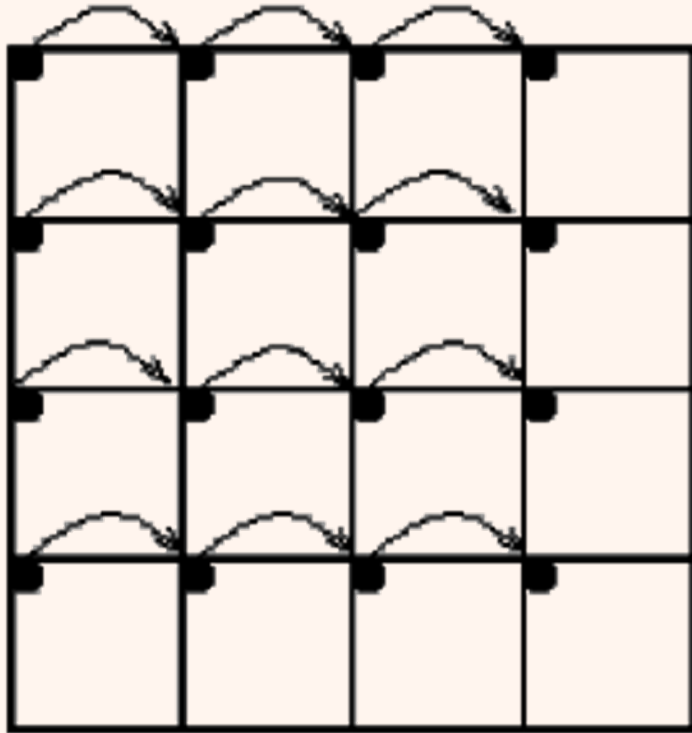
پویش ضرایب



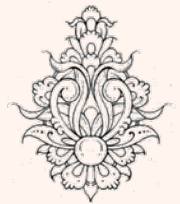
پویش ضرایب به صورت زیگزاگ صورت می‌پذیرد



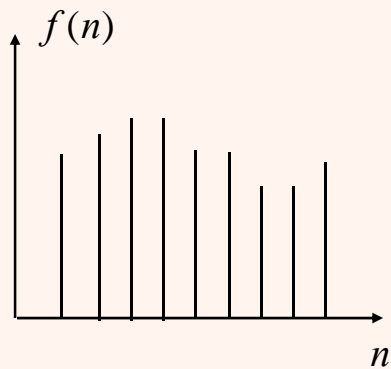
کدگذاری مؤلفه‌های DC



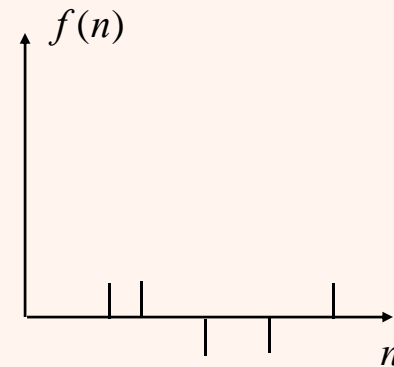
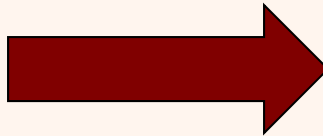
اختلاف مؤلفه‌های DC بلوک‌های متوالی کد می‌شوند



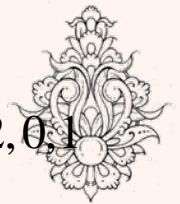
Differential Pulse Code Modulation (DPCM)



$$f(n) = 156, 157, 158, 158, 156, 156, 154, 154, 155$$



$$\delta f(n) = 156, 1, 1, 0, -2, 0, -2, 0, 1$$



Run-Level coding

- در این شیوهی کد نمودن از تعداد صفرها و عناصر غیر صفر استفاده می‌شود:

102	-33	-3	-4	-2	-1	0	0
21	-2	-3	0	-1	0	0	0
-3	0	1	0	0	0	0	0
2	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
-2	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

**[-33, 21, -3, -2, -3, -4, -3, 0,
2, 1, 0, 1, 0, -2, -1, -1, 0, 0, 0,
-2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0]**

**(0,-33) (0,21) (0,-3) (0,-2) (0,3)(0,-4) (0,-3)
(1,2) (0,1) (1,1) (1,-2) (0,-1) (0,-1) (3,-2)
(11,1)**

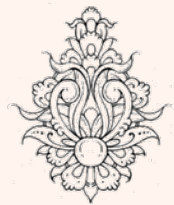
etc.

Coefficient to be transmitted	Coefficient code	Size parameter
15	1 1 1 1	4
14	1 1 1 0	
13	1 1 0 1	
12	1 1 0 0	
11	1 0 1 1	3
10	1 0 1 0	
9	1 0 0 1	
8	1 0 0 0	
7	1 1 1	2
6	1 1 0	
5	1 0 1	
4	1 0 0	1
3	1 1	
2	1 0	0
1	1	
-1	0	0
-2	0 1	
-3	0 0	0
-4	0 1 1	
-5	0 1 0	
-6	0 0 1	
-7	0 0 0	4
-8	0 1 1 1	
-9	0 1 1 0	
-10	0 1 0 1	
-11	0 1 0 0	
-12	0 0 1 1	
-13	0 0 1 0	
-14	0 0 0 1	
-15	0 0 0 0	

etc.

(RUN, CAT)

CAT is the category for the amplitude of a nonzero coefficient in the zigzag order, and RUN is the number of zeros preceding this nonzero coefficient



گروه‌بندی مقادیر

Range	DC Difference Category	AC Category
0	0	N/A
-1, 1	1	1
-3, -2, 2, 3	2	2
-7, ..., -4, 4, ..., 7	3	3
-15, ..., -8, 8, ..., 15	4	4
-31, ..., -16, 16, ..., 31	5	5
-63, ..., -32, 32, ..., 63	6	6
-127, ..., -64, 64, ..., 127	7	7
-255, ..., -128, 128, ..., 255	8	8
-511, ..., -256, 256, ..., 511	9	9
-1023, ..., -512, 512, ..., 1023	A	A
-2047, ..., -1024, 1024, ..., 2047	B	B
-4095, ..., -2048, 2048, ..., 4095	C	C
-8191, ..., -4096, 4096, ..., 8191	D	D
-16383, ..., -8192, 8192, ..., 16383	E	E
-32767, ..., -16384, 16384, ..., 32767	F	N/A

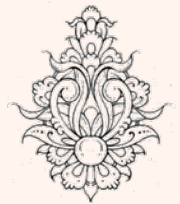


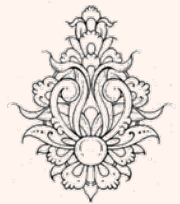
Table is from slides at Gonzalez/ Woods DIP book website (Chapter 8)

Category	Base Code	Length	Category	Base Code	Length
0	010	3	6	1110	10
1	011	4	7	11110	12
2	100	5	8	111110	14
3	00	5	9	1111110	16
4	101	7	A	11111110	18
5	110	8	B	111111110	20

ضرایب DC

ضرایب AC

Run/ Category	Base Code	Length	Run/ Category	Base Code	Length
0/0	1010 (=EOB)	4			
0/1	00	3	8/1	11111010	9
0/2	01	4	8/2	11111111000000	17
0/3	100	6	8/3	111111110110111	19
0/4	1011	8	8/4	111111110111000	20
0/5	11010	10	8/5	111111110111001	21
0/6	111000	12	8/6	111111110111010	22
0/7	1111000	14	8/7	111111110111011	23
0/8	1111110110	18	8/8	111111110111100	24
0/9	111111110000010	25	8/9	111111110111101	25
0/A	111111110000011	26	8/A	111111110111110	26
1/1	1100	5	9/1	111111000	10
1/2	111001	8	9/2	111111110111111	18
1/3	1111001	10	9/3	111111111000000	19
1/4	11111010	13	9/4	111111111000001	20
1/5	11111110110	16	9/5	111111111000010	21



Codeword for the DC coefficient

Category	Base Code	Length
0	010	3
1	011	4
2	100	5
3	00	5
4	101	7
5	110	8

DC

DIFF = 31 - 28 = 3



CAT = 2

CAT is 100



DIFF = 3 > 0



the DC coefficient is 10011

Codeword for the AC coefficients

AC=18

the codeword for (0, 5) is 11010



1101010010

AC=-21

the codeword for (0, 5) is 11010



1101010010

31	18	0	0	0	0	0	0
-21	-13	0	0	0	0	0	0
0	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

AC

Run/Category	Base
0/0	1010 (=1)
0/1	00
0/2	01
0/3	100
0/4	1011
0/5	11010

Range	DC Difference Category	AC Category
0	0	N/A
-1, 1	1	1
-3, -2, 2, 3	2	2
-7, ..., -4, 4, ..., 7	3	3
-15, ..., -8, 8, ..., 15	4	4
-31, ..., -16, 16, ..., 31	5	5

کدگذاری (ادامه...)

-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

-3	(0/2)=0100
1	(0/1)=001
-3	(0/2)=0100
-2	(0/2)=0101
-6	(0/3)=100001
2	(0/2)=0110

-4	(0/3)=100011
1	(0/1)=001
-4	(0/3)=100011
1	(0/1)=001
1	(0/1)=001
5	(0/3)=100101

2	(1/2)=11100110
-1	(2/1)=110110
2	(0/2)=0110
-1	(5/1)=11110100
-1	(0/1)=000
EOB	1010

قطار بیت ارسالی

0100 001 0100 0101 100001 0110 100011 001 100011 001 001 100101 11100110
110110 0110 11110100 000 1010

تعداد بیت‌های ارسالی 85 بیت





Original

bpp = 8.00 mse = 0.00



JPEG

bpp = 1.00 mse = 17.26



JPEG

bpp = 0.50, mse = 33.08

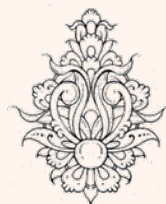
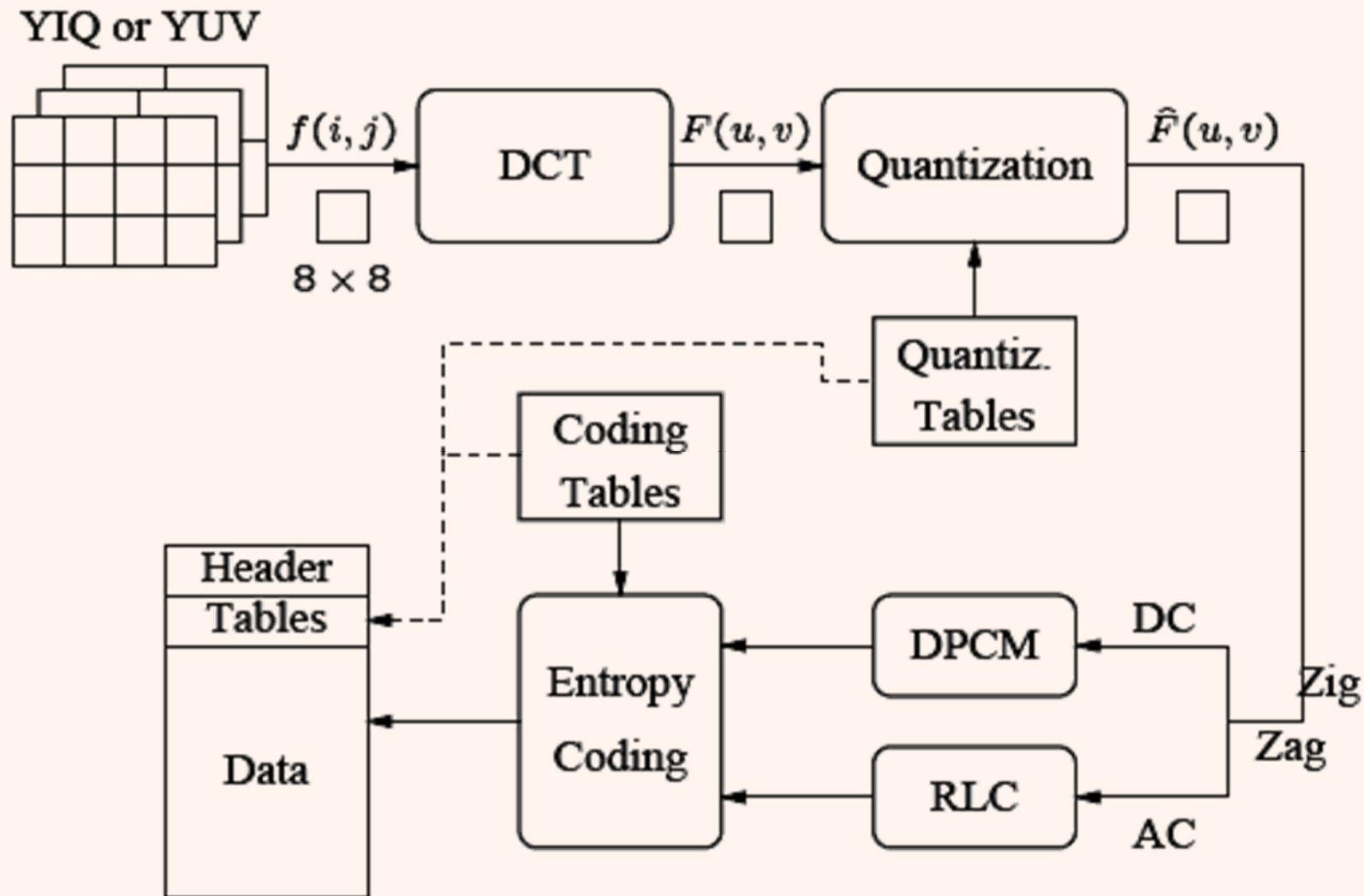


JPEG

bpp = 0.25, mse = 79.11



Block diagram for JPEG encoder.



استانداردهای جدید

JPEG

BPG

39.2 KB ← → 40.3 KB



معیتهای پندرسانه‌ای

استانداردهای جدید

JPEG

BPG



The blocking, color banding and aliasing artifacts of heavily compressed JPEG (left), while the heavily compressed BPG (right) looks much smoother



ژانسیک
بیتشک