

การอัดข้อมูลแบบเข้ารหัสการแปลงด้วยเทคนิคควอดทรี

จากลำดับการอัดข้อมูลรูปภาพโดยใช้เทคนิคแบบเข้ารหัสการแปลงดังแสดงในรูปที่ 1 แล้วนั้น ขั้นตอนที่เป็นจุดสนใจในการทำวิจัยก็คือการคัดเลือกสัมประสิทธิ์ที่มีความสำคัญต่อรูปภาพ ซึ่งวิธีการคัดเลือกมีอยู่สองวิธีคือ การคัดเลือกสัมประสิทธิ์แบบเข้ารหัสตามโซนและใช้การคัดเลือกสัมประสิทธิ์แบบเข้ารหัสขีดแบ่งดังที่กล่าวไว้ในบทที่ 2

แนวคิดในการทำวิจัยครั้งนี้คือ การพัฒนาการอัดข้อมูลของการคัดเลือกค่าสัมประสิทธิ์แบบขีดแบ่งโดยไม่จำกัดความถี่ของรูปภาพ ด้วยการนำเทคนิคควอดทรี(Quad tree) เข้ามาเสริมดังจะอธิบายต่อไปนี้

การแบ่งโซนสัมประสิทธิ์แบบควอดทรี และการคัดเลือกโซนโดยวิธีเข้ารหัสขีดแบ่ง

จากที่ได้กล่าวมาแล้วว่าค่าสัมประสิทธิ์ที่มีค่าสูงเป็นค่าที่มีความสำคัญ ดังนั้นการคัดเลือกสัมประสิทธิ์ด้วยวิธีเข้ารหัสขีดแบ่งโดยคัดเลือกเฉพาะค่าสัมประสิทธิ์ที่มีค่าสูงกว่าระดับขีดแบ่งที่ตั้งไว้จึงเป็นวิธีการคัดเลือกโซนความถี่ที่สามารถนำไปใช้กับรูปภาพซึ่งไม่ทราบโซนความถี่ของรูปภาพและไม่สามารถประเมินล่วงหน้าได้ แต่วิธีนี้มีข้อเสียคือจะต้องส่งตำแหน่งของสัมประสิทธิ์ไปพร้อมกับตัวสัมประสิทธิ์ด้วยเสมอ จึงมีผลทำให้อัตราส่วนการอัด(Compression Ratio) ลดลงเมื่อเปรียบเทียบกับวิธีการคัดเลือกสัมประสิทธิ์ที่กำหนดโซนความถี่ล่วงหน้า นอกจากนี้แล้วคุณภาพของรูปที่ได้จากการกระจายกลับยังขึ้นอยู่กับค่าขีดแบ่งว่าจะคัดเลือกค่าสัมประสิทธิ์ที่สำคัญได้เหมาะสมเพียงใด การเลือกระดับขีดแบ่งสำหรับงานวิจัยครั้งนี้จะกล่าวถึงในหัวข้อต่อไป

การแบ่งโซนความถี่ตามโครงสร้างของควอดทรี ซึ่งเป็นการแบ่งในลักษณะลำดับชั้น(Hierarchy) โดยพื้นที่การแปลงจะถูกแบ่งเป็นโครงสร้างข้อมูลแบบต้นไม้ที่มีกิ่งยื่นออกมาจากโหนด(Node)ที่ไม่ใช่โหนดปลายทาง(Terminal Node)เท่ากับ 4 กิ่ง นั่นคือจะแบ่งข้อมูลในพื้นที่การแปลงออกเป็นสี่ส่วนหรือสี่โซนเท่าๆกัน แล้วพิจารณาคัดเลือกสัมประสิทธิ์ในแต่ละโซนว่าควรจัดเก็บข้อมูลหรือควรแบ่งพื้นที่ในโซนออกไปอีกสี่ส่วน หรือควรตัดโซนนี้ทิ้งไป การแบ่งโซนและเข้ารหัสโครงสร้างควอดทรีแบบนี้จะสามารถลดอัตราส่วนการอัดลงได้ เนื่องจากการคัดเลือกข้อมูลที่เก็บจะคัดเลือกสัมประสิทธิ์ เป็นโซนๆซึ่งขนาดของ

โชนจะเปลี่ยนแปลงไปตามความเหมาะสม นอกจากนี้ยังสามารถเก็บรหัสโครงสร้างของควอดทรีเพื่อใช้แทนตำแหน่งของสัมประสิทธิ์ที่คัดเลือกไว้ซึ่งโดยเฉลี่ยรหัสของโครงสร้างของควอดทรีจะมีขนาดเล็กกว่ารหัสตำแหน่งของสัมประสิทธิ์โดยตรง

สำหรับการแบ่งโชนความถี่ตามโครงสร้างของควอดทรี และการเลือกระดับขีดแบ่งที่เหมาะสมซึ่งเป็นขั้นตอนสำคัญในการอัดข้อมูลแบบเข้ารหัสการแปลงที่เสนอมีรายละเอียดดังต่อไปนี้

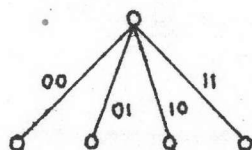
1. การแบ่งโชนความถี่ตามโครงสร้างของควอดทรี

การแบ่งโชนความถี่ตามโครงสร้างของควอดทรีโดยใช้ค่าขีดแบ่งมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

1.1 ทำการแปลง DCT กับข้อมูลรูปภาพขนาด $N \times N$ พิกเซล โดย N มีค่า 2^n เมื่อ $n = 2, 3, 4, \dots$ ทั้งนี้เพื่อให้สามารถแบ่งตัวสร้างควอดทรีได้

1.2 แบ่งโชนตามโครงสร้างควอดทรีเพื่อคัดเลือกสัมประสิทธิ์ ด้วยระดับขีดแบ่งที่เลือกใช้ โดยหลักการพิจารณาจะใช้เฉพาะค่าสัมบูรณ์เท่านั้นเพราะถือเอาขนาดเป็นสำคัญ

1.2.1 แบ่งสัมประสิทธิ์ DCT ออกเป็นพื้นที่สี่เหลี่ยมย่อยเท่าๆกัน ในที่นี้ขอเรียกพื้นที่สี่เหลี่ยมย่อยว่าบล็อก เช่นจากบล็อกขนาด $N \times N$ แบ่งหนึ่งในสี่จะได้บล็อกขนาดเท่ากับ $N/2 \times N/2$ จำนวน 4 บล็อก ถ้าพิจารณาตามโครงสร้างควอดทรีก็จะได้ทรีที่มีโหนดปลายทาง 4 โหนดนั่นเอง กำหนดรหัสเส้นทางให้แก่โหนดทั้งสี่หรือรหัสแทนบล็อกทั้งสี่คือ 00 01 10 และ 11 ดังแสดงในรูปที่ 11 และพิจารณาคัดเลือกสัมประสิทธิ์ในแต่ละบล็อกเรียงตามลำดับในทิศตามเข็มนาฬิกาคือเริ่มจากบล็อก 00 \rightarrow 01 \rightarrow 10 \rightarrow 11



00	01
11	10

รูปที่ 11 แสดงรหัสเส้นทางของควอดทรี

1.2.2 ค่ารวมค่าขีดแบ่งด้วยฟังก์ชันค่ารวมค่าขีดแบ่ง

$f(X_{N \times N})$ ตามหัวข้อที่ 2 ที่จะกล่าวต่อไป เมื่อ $X_{N \times N}$ เป็นสัมประสิทธิ์ในบล็อกขนาด $N \times N$ และค่ารวมค่าส่วนเบี่ยงเบนมาตรฐาน (Standard Deviation) SD เพื่อใช้ช่วยพิจารณาคัดเลือกสัมประสิทธิ์ตามผังงานในรูปที่ 12 เริ่มต้นด้วยการพิจารณาส่วนย่อยที่ 1 หรือโหนดที่มีเส้นทาง 00 สมมติให้ขณะนี้ส่วนย่อยมีขนาด $N/2 \times N/2$ ให้คำนวณหาค่า $f(X_{N/2 \times N/2})$ และ $SD_{N/2 \times N/2}$ แล้วใช้หลักการพิจารณาคัดเลือกสัมประสิทธิ์ดังนี้

หลักการพิจารณาคัดเลือกสัมประสิทธิ์จะพิจารณา $SD_{N/2 \times N/2}$ เทียบกับ $SD_{N \times N}$ ก่อน ถ้า $SD_{N/2 \times N/2}$ น้อยกว่า $SD_{N \times N}$ จึงพิจารณาค่าขีดแบ่ง $f(X_{N/2 \times N/2})$ เปรียบเทียบกับ $f(X_{N \times N})$ ดังนี้

- ถ้า $SD_{N/2 \times N/2}$ มีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ $SD_{N \times N}$ แสดงว่าในบล็อกย่อยขนาด $N/2 \times N/2$ นี้ข้อมูลมีการกระจายสูงคือมีความเป็นไปได้ว่ามีข้อมูลบางส่วนที่มีค่าสูงกว่าค่าขีดแบ่งมากปะปนอยู่ จึงสมควรที่จะพิจารณาโดยแบ่งบล็อกนี้เป็นสี่ส่วนย่อยลงไปอีกเพื่อคัดเลือเฉพาะสัมประสิทธิ์ค่าที่มากกว่านั้น เพราะฉะนั้นให้แบ่งส่วนย่อยขนาด $N/2 \times N/2$ นี้ออกเป็น 4 ส่วนย่อยคือขนาดบล็อกละ $N/4 \times N/4$ แล้วเริ่มพิจารณาตามข้อ 1.2.2 ใหม่สำหรับแต่ละส่วนย่อยนี้

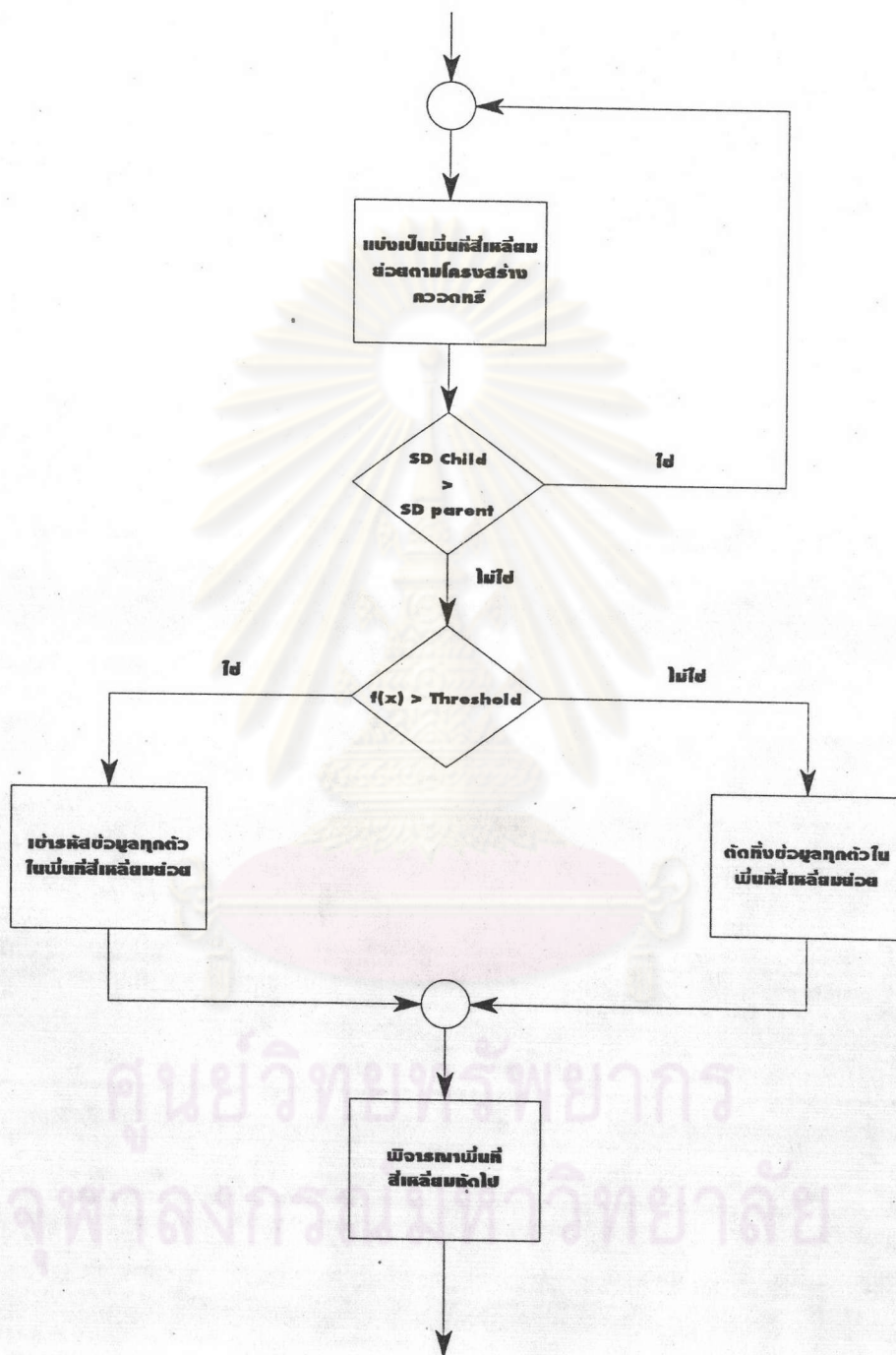
- ถ้า $SD_{N/2 \times N/2}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{N \times N}$ แสดงว่าในบล็อกย่อยขนาด $N/2 \times N/2$ นี้มีการกระจายต่ำให้พิจารณาเปรียบเทียบกับค่าขีดแบ่งต่อไปดังนี้

- ถ้า $f(X_{N/2 \times N/2})$ มีค่ามากกว่าค่าขีดแบ่งแสดงว่าข้อมูลสมาชิกส่วนใหญ่ในบล็อกย่อยขนาด $N/2 \times N/2$ นี้มีค่ามากกว่าค่าขีดแบ่ง เพราะฉะนั้นสมควรที่จะคัดเลือกเก็บสัมประสิทธิ์ทุกตัวในบล็อกย่อยนี้ โดยให้จัดเก็บค่าสัมประสิทธิ์ในบล็อกตามข้อ 1.2.4

- ถ้า $f(X_{N/2 \times N/2})$ มีค่าน้อยกว่าหรือเท่ากับค่าขีดแบ่ง แสดงว่าในบล็อกย่อยขนาด $N/2 \times N/2$ นี้ข้อมูลส่วนใหญ่มีค่าน้อยกว่าค่าขีดแบ่ง เพราะฉะนั้นสมควรที่จะคัดสัมประสิทธิ์ทุกตัวในบล็อกย่อยนี้ทิ้ง

จากนั้นให้กลับไปเริ่มพิจารณาตามข้อ 1.2.2 ซ้ำสำหรับส่วนย่อยขนาดเดียวกันซึ่งก็คือบล็อกขนาด $N/2 \times N/2$ ของโหนดถัดไปในระดับเดียวกัน เช่นเมื่อมาถึงสุด ณ โหนดที่มีเส้นทาง 00 จะกลับไปพิจารณาโหนดที่มีเส้นทาง 01 ต่อไป ยกเว้นกรณีสิ้นสุดที่โหนดของเส้นทาง 11 จะต้องกลับไปพิจารณาโหนดในระดับที่สูงขึ้น 1 ระดับของเส้นทางถัดไป เช่นเมื่อการแบ่งตัวมาถึงสุด ณ โหนดที่ลงมาตามเส้นทาง 00 และ 11 ซึ่งก็คือบล็อกขนาด $N/4 \times N/4$ ในระดับที่ 2 ก็จะย้ายมาพิจารณาที่โหนดในระดับที่ 1 ของเส้นทาง 01 ซึ่งก็คือบล็อกขนาด $N/2 \times N/2$ นั่นเอง

รูปที่ 12 แสดงผังงานของการคัดเลือกสัมประสิทธิ์อย่างคร่าวๆ



รูปที่ 12 แสดงผังงานของการคัดเลือกสัมประสิทธิ์อย่างคร่าวๆ

1.2.3. จัดเก็บหรือจัดส่งสัมประสิทธิ์ที่ชี้แยกเป็นพิเศษ เพราะถือว่าเป็นค่าที่มีความสำคัญที่แสดงถึงค่าเฉลี่ยความเข้มของรูปภาพ

1.2.4. นำสัมประสิทธิ์ที่ถูกคัดเลือกมาทำการเข้ารหัสควอนไทซ์และอัดข้อมูลแบบย้อนกลับได้ การเข้ารหัสสัมประสิทธิ์ในบล็อกที่ผ่านการคัดเลือกทำโดยใส่รหัสโครงสร้างของควอดทรีแทนตำแหน่งของสัมประสิทธิ์ไว้หน้าสัมประสิทธิ์ที่อยู่ภายใต้โครงสร้างควอดทรีนั้น ส่วนการจัดเก็บค่าสัมประสิทธิ์ภายในบล็อกจะจัดเรียงแบบใดก็ได้แต่ต้องสัมพันธ์กับการกระจายกลับ รหัสโครงสร้างควอดทรีมีส่วนประกอบ 2 ส่วนหลักคือ

- ระดับของโหนดปลายทาง (Level of Terminal Node) โดยจำนวนบิตอย่างน้อยที่สุดที่ต้องมีเพื่อชี้แทนระดับของโหนดจะเท่ากับ $\text{Round}(\log_2(\log_2 N)) + 1$ เมื่อ Round หมายถึง บัดเศษทิ้ง

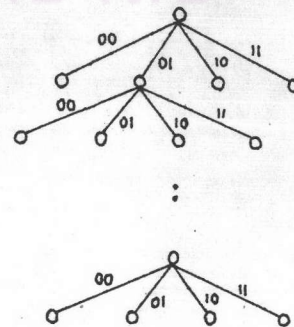
- เส้นทางจากรากที่นำมาชี้โหนดปลายทาง โดยจำนวนบิตที่ใช้แทนเส้นทางจะเท่ากับ $2 \times (\text{Level of Node})$

ส่วนค่าสัมประสิทธิ์ที่ตามมาจะมีจำนวนตามระดับของโหนด คือ $N^2 / 2^{2(\text{level of node})}$ รูปที่ 13 จะแสดงการจัดเก็บสัมประสิทธิ์และรหัสโครงสร้างควอดทรี

...	ระดับของโหนด	เส้นทาง	สัมประสิทธิ์	...
-----	--------------	---------	--------------	-----

รูปที่ 13 แสดงรูปแบบการจัดเก็บสัมประสิทธิ์ด้วยโครงสร้างควอดทรี

ระดับของโหนด	ขนาดของส่วนย่อย
0	$N \times N$
1	$N/2 \times N/2$
2	$N/4 \times N/4$
:	:
$(\log_2 N) - 1$	2×2
$\log_2 N$	1×1



รูปที่ 14 แสดงขนาดและระดับของโหนดในโครงสร้างควอดทรี

ตัวอย่าง ข้อมูลต่อไปนี้ เป็นผลจากการแปลงด้วย DCT ของส่วนหนึ่งของภาพดอกกุหลาบ จะทำการคัดเลือกสัมประสิทธิ์ที่สูงกว่าค่าขีดแบ่งซึ่งในตัวอย่างนี้ใช้ค่ามีชยฐาน และแบ่งโชน เพื่อพิจารณาและเข้ารหัสตามโครงสร้างควอดทรี

ค่ามีชยฐานรวม $MD_{N \times N}$ เมื่อ $N = 8$

ข้อมูลค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์ DCT ไม่รวมสัมประสิทธิ์คี่ เป็นดังนี้

	m								
	0	1	2	3	4	5	6	7	
0	DC.	27.01	3.18	3.59	0.38	3.41	0.17	3.14	
1	77.50	2.03	7.83	2.27	1.82	0.53	3.06	1.58	
2	14.03	7.51	0.90	1.59	1.95	0.57	2.63	3.56	
n	3	12.37	0.48	0.62	1.22	1.59	1.14	1.20	3.13
	4	9.37	2.87	0.74	3.16	2.62	1.31	1.45	2.78
	5	13.10	0.20	3.29	0.17	1.53	2.56	2.49	0.98
	6	8.92	2.33	0.38	3.92	1.76	3.27	1.40	1.46
	7	4.19	5.24	4.89	1.03	3.28	1.16	4.15	3.87

ค่าเฉลี่ยมีชยฐานรวม $MD_{8 \times 8}$ หรือ ค่าขีดแบ่ง = 2.49

ส่วนเบี่ยงเบนมาตรฐาน $SD_{8 \times 8} = 10.17$

- พิจารณาส่วนย่อยแรก ขนาด $N/2 \times N/2 = 4 \times 4$

ระดับของโหนดคือ 01_2 เส้นทางคือ 00_2

0.00 27.01 3.18 3.59

77.50 2.03 7.83 2.27

14.03 7.51 0.90 1.59

12.37 0.48 0.62 1.22

$MD_{4 \times 4} = 3.18, SD_{4 \times 4} = 19.13$

ค่า $SD_{4 \times 4}$ มีค่ามากกว่า $SD_{8 \times 8}$ ดังนั้นให้แบ่งข้อมูลออกเป็นส่วย่อยขนาด 2×2 แล้วพิจารณาในแต่ละส่วย่อยตามแบบเดิมดังนี้

ระดับของโหนดคือ 10_2 เส้นทางคือ 0000_2

0.00 27.01

77.50 2.03

$MD_{2 \times 2} = 14.50, SD_{2 \times 2} = 31.23$

ค่า $SD_{2 \times 2}$ มีค่ามากกว่า $SD_{4 \times 4}$ ดังนั้นให้แบ่งข้อมูลออกเป็นส่วย่อย ขนาด 1×1 แล้วพิจารณาแบบเดิม จะพบว่าค่าสัมประสิทธิ์ที่อยู่ในเกณฑ์ที่จะเข้ารหัสคือ $SD_{1 \times 1}$ น้อยกว่า $SD_{2 \times 2}$ และ $MD_{1 \times 1}$ มากกว่าค่าขีดแบ่ง ได้แก่ค่า 27.01 และ 77.50 รหัสที่ได้จะเป็นดังนี้

...	11	000001	ค่าสัมประสิทธิ์ 27.01	...
-----	----	--------	-----------------------	-----

และ

...	11	000011	ค่าสัมประสิทธิ์ 77.50	...
-----	----	--------	-----------------------	-----

- พิจารณาส่วย่อยขนาด 2×2 ถัดมา

ระดับของโหนดคือ 10_2 เส้นทางคือ 0001_2

3.18 3.59

7.83 2.27

$MD_{2 \times 2} = 3.38, SD_{2 \times 2} = 2.14$

ค่า $SD_{2 \times 2}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{4 \times 4}$ และค่าเฉลี่ยมัธยฐานของส่วย่อยนี้มีค่ามากกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้เข้ารหัสส่วย่อยนี้ รหัสที่ได้เป็นดังนี้

...	10	0001	ค่าสัมประสิทธิ์ 3.18, 3.59, 7.83, 2.27	...
-----	----	------	--	-----

- พิจารณาส่วยย่อยขนาด 2×2 ถัดมา

ระดับของโหนดคือ 10_2 เส้นทางคือ 0010_2

0.90 1.59

0.62 1.22

$$MD_{2 \times 2} = 1.06, SD_{2 \times 2} = 0.36$$

ค่า $SD_{2 \times 2}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{4 \times 4}$ และค่าเฉลี่ยมีฐานของส่วนย่อยนี้มีค่าน้อยกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้ตัดส่วนย่อยนี้ทิ้ง

- พิจารณาส่วยย่อยขนาด 2×2 ถัดมา

ระดับของโหนดคือ 10_2 เส้นทางคือ 0011_2

14.03 7.51

12.37 0.48

$$MD_{2 \times 2} = 9.94, SD_{2 \times 2} = 5.26$$

ค่า $SD_{2 \times 2}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{4 \times 4}$ และค่าเฉลี่ยมีฐานของส่วนย่อยนี้มีค่ามากกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้เข้ารหัสส่วนย่อยนี้ รหัสที่ได้เป็นดังนี้

...	10	0011	ค่าสัมประสิทธิ์ 14.03, 7.51, 12.37, 0.48	...
-----	----	------	--	-----

- พิจารณาส่วยย่อยขนาด 4 x 4 ถัดมา

ระดับของโหนดคือ 01_2 เส้นทางคือ 01_2

0.38 3.41 0.17 3.14

1.82 0.53 3.06 1.58

1.95 0.57 2.63 3.56

1.59 1.14 1.20 3.13

$MD_{4 \times 4} = 1.70, SD_{4 \times 4} = 1.12$

ค่า $SD_{4 \times 4}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{8 \times 8}$ และค่าเฉลี่ยมัธยฐานของส่วนย่อยนี้มีค่าน้อยกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้ตัดส่วนย่อยนี้ทิ้ง

- พิจารณาส่วยย่อยขนาด 4 x 4 ถัดมา

ระดับของโหนดคือ 01_2 เส้นทางคือ 10_2

2.62 1.31 1.45 2.78

1.53 2.56 2.49 0.98

1.76 3.27 1.40 1.46

3.28 1.16 4.15 3.87

$MD_{4 \times 4} = 2.12, SD_{4 \times 4} = 0.98$

ค่า $SD_{4 \times 4}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{8 \times 8}$ และค่าเฉลี่ยมัธยฐานของส่วนย่อยนี้มีค่าน้อยกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้ตัดส่วนย่อยนี้ทิ้งเช่นกัน

- พิจารณาส่วยย่อยขนาด 4 x 4 ส่วนสุดท้าย

ระดับของโหนดคือ 01_2 เส้นทางคือ 11_2

9.37 2.87 0.74 3.16

13.10 0.20 3.29 0.17

8.92 2.33 0.38 3.92

4.19 5.24 4.89 1.03

$MD_{4 \times 4} = 3.22, SD_{4 \times 4} = 3.58$

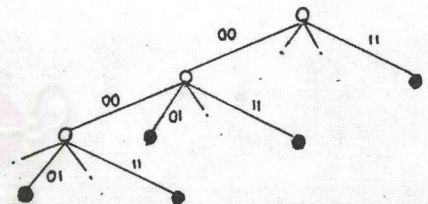
ค่า $SD_{4 \times 4}$ มีค่าน้อยกว่า $SD_{8 \times 8}$ และค่าเฉลี่ยมีมาตรฐานของส่วนย่อยนี้มีค่ามากกว่าค่าขีดแบ่ง ดังนั้นให้เข้ารหัสส่วนย่อยนี้ รหัสที่ได้เป็นดังนี้

...	01	11	ค่าสัมประสิทธิ์ 9.37, 2.87, 0.74, 3.16, 13.10, 0.20, 3.29 ...
-----	----	----	---

...	0.17, 8.92, 2.33, 0.38, 3.92, 4.19, 5.24, 4.89, 1.03 ...
-----	--

เมื่อพิจารณาเฉพาะโหนดที่ได้รับการเข้ารหัส นำมาสร้างควอดทรี จะได้ลักษณะดังแสดงในรูปที่ 15

ระดับของโหนด	ขนาดของส่วนย่อย
0, 00_2	8×8
1, 01_2	4×4
2, 10_2	2×2
3, 11_2	1×1



รูปที่ 15 แสดงตัวอย่างควอดทรีขนาด 8×8 พิกเซล

ตัวอย่าง ผลของการเข้ารหัสโดยใช้เทคนิคควอดทรี ด้วย Threshold จากค่าเฉลี่ยมีมาตรฐานสำหรับสัมประสิทธิ์ DCT ของส่วนหนึ่งของภาพตารางหมากรุกซึ่งมีความถี่สูงกว่าภาพดอกกุหลาบ เมื่อ $N = 8$

ข้อมูลค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์ DCT ไม่รวมสัมประสิทธิ์ดีซี และค่าที่ได้รับการคัดเลือกให้เข้ารหัสซึ่งแสดงโดยค่าที่ขีดเส้นใต้ เป็นดังนี้

$$MD_{8 \times 8} = 19.58, SD_{8 \times 8} = 35.09$$

0.00	17.68	<u>70.97</u>	<u>31.21</u>	22.50	6.21	5.04	26.46
17.38	13.89	<u>55.76</u>	<u>24.52</u>	17.68	4.88	3.96	20.79
<u>70.97</u>	<u>55.76</u>	<u>223.87</u>	<u>98.44</u>	70.97	19.58	15.91	83.45
<u>31.21</u>	<u>24.52</u>	<u>98.44</u>	<u>43.29</u>	31.21	8.61	7.00	36.70
22.50	17.68	70.97	31.21	22.50	6.21	5.04	26.46
6.21	4.88	19.58	8.61	6.21	1.71	1.39	7.30
5.04	3.96	15.91	7.00	5.04	1.39	1.13	5.93
26.46	20.79	83.45	36.70	26.46	7.30	5.93	31.11

รหัสที่ได้เป็นดังนี้

DC.	10	0001	70.97, 31.21, 55.76, 24.52
-----	----	------	----------------------------	-------

...	11	001000	223.87
-----	----	--------	--------	-------

...	11	001001	98.44
-----	----	--------	-------	-------

...	11	001010	43.29
-----	----	--------	-------	-------

...	11	001011	98.44
-----	----	--------	-------	-------

...	10	0011	70.97, 55.76, 31.21, 24.52
-----	----	------	----------------------------	-------

หมายเหตุ การจัดส่งสัมประสิทธิ์ภายในบล็อกสำหรับตัวอย่างนี้ เรียงลำดับจากซ้ายไปขวา
บนลงล่าง

2. การเลือกระดับขีดแบ่งที่เหมาะสม

ระดับขีดแบ่งที่เหมาะสม คือระดับที่คัดเลือกเฉพาะค่าสัมประสิทธิ์ที่มีความสำคัญต่อการกระจายกลับสู่รูปภาพเดิมไว้ ซึ่งก็คือข้อมูลที่มีค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์สูงๆ นั้นเอง สำหรับงานวิจัยครั้งนี้ มีแนวความคิดในการเลือกค่าขีดแบ่งโดยใช้ฟังก์ชันคำนวณค่าขีดแบ่ง $f(X_{N \times N})$ ดังนี้

- เลือกใช้ค่า Optimum Threshold ซึ่งได้จากการพิจารณาค่า Normalized Mean Square Error, NMSE กับจำนวนสัมประสิทธิ์ที่ใช้ในการแปลงกลับ นั่นคือเมื่อพล็อตกราฟแสดงความสัมพันธ์ระหว่างค่า NMSE และจำนวนสัมประสิทธิ์ที่ใช้ลงบนแกนค่าขีดแบ่ง จุดตัดของกราฟทั้งสองจะให้ค่า Optimum Threshold ดังตัวอย่างกราฟในรูปที่ 16

- เลือกใช้ค่ามีชยฐานของค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์ขนาด $N \times N$ โดยไม่รวมสัมประสิทธิ์ดีซี ทั้งนี้เพราะค่ามีชยฐานจะแบ่งข้อมูลออกเป็นสองส่วนเท่าๆกัน ดังนั้นจำนวนสัมประสิทธิ์ที่ถูกคัดเลือกจะเป็นครึ่งหนึ่งของจำนวนสัมประสิทธิ์ทั้งหมดจึงประกันได้ว่าเป็นการอัดข้อมูลให้ขนาดเล็กลง

- เลือกใช้ค่าเฉลี่ยเลขคณิตของค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์ยกกำลังสอง ($\overline{X^2}$) ขนาด $N \times N$ โดยไม่รวมสัมประสิทธิ์ดีซี นั่นคือการคัดเลือกเฉพาะสัมประสิทธิ์ที่มีพลังงานมากกว่าค่าเฉลี่ยของพลังงานรวม

- เลือกใช้ค่าเฉลี่ยเลขคณิตของค่าสัมบูรณ์ของสัมประสิทธิ์ขนาด $N \times N$ โดยไม่รวมสัมประสิทธิ์ดีซี

3. สรุปขั้นตอนการแบ่งโซนความถี่ตามโครงสร้างของควอดทรี

หลังจากที่เลือกระดับขีดแบ่งที่เหมาะสมได้แล้ว ขั้นตอนการแบ่งโซนความถี่ที่ได้เสนอมาสามารถสรุปเป็นขั้นตอนย่อยที่สำคัญได้ดังนี้

3.1 ทำการแปลงรูปภาพด้วย DCT

3.2 แบ่งโซนแบบควอดทรีเพื่อคัดเลือกสัมประสิทธิ์ที่สูงกว่าระดับขีดแบ่ง

3.3 จัดเก็บหรือจัดส่งสัมประสิทธิ์ดีซี

3.4 เข้ารหัสโครงสร้างของควอดทรีกับสัมประสิทธิ์ เอซีที่ได้จากการคัดเลือก ทำการควอนไทซ์ อัดข้อมูลแบบบัยอกลับได้ แล้วจัดส่งหรือจัดเก็บข้อมูลเหล่านี้ต่อไป