

การบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต

IMAGE COMPRESSION USING WAVELET TRANSFORM



โดย
นายจิตติ กลิ่นประภัสร์
นายธราพงษ์ เพี้ยซ้าย

ปริญญานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรบัณฑิต

สาขาวิชาวิศวกรรมโทรคมนาคม

สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง

ปีการศึกษา 2541

เลขหมึก.....

เลขทะเบียน..... 32600

วัน, เดือน, ปี..... 18 พ.ค. 2542

สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่สามารถให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
และมีให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต
IMAGE COMPRESSION USING WAVELET TRANSFORM



ปริญญานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรบัณฑิต
สาขาวิชาวิศวกรรมโทรคมนาคม
สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
ปีการศึกษา 2541

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ปริญญาโทปีการศึกษา 2541

ภาควิชาวิศวกรรมโทรคมนาคม

คณะวิศวกรรมศาสตร์ สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
เรื่อง การบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต

IMAGE COMPRESSION USING WAVELET TRANSFORM

ผู้จัดทำ

1. นายจิตติ กลิ่นประภัตร 39013001
2. นายธราพงษ์ เพี้ยซ้าย 39013013



(ดร.สุทธิชัย นพนาถิพงษ์)

อาจารย์ที่ปรึกษา



(อ.กฤษณ์ วงจริระ)

อาจารย์ที่ปรึกษา



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเลต

IMAGE COMPRESSION USING WAVELET TRANSFORM

โดย นายจิตติ กลิ่นประภัสร์ 39013001

นายธราพงษ์ เพ็ญชัย 39013013

อาจารย์ที่ปรึกษา

ดร.สุทธิชัย นพนาถพิงษ์

อาจารย์กฤษฎณ์ วงจรจิระ

บทคัดย่อ

ปัจจุบันได้มีการศึกษาพัฒนา และวิจัย ที่เกี่ยวกับการประมวลผลภาพกันอย่างกว้างขวาง ได้มีการนำเอาหลักการและทฤษฎีต่าง ๆ มาใช้ เพื่อที่จะหาวิธีในการประมวลผลภาพให้ง่ายขึ้น ลดขั้นตอนในการประมวลผลลง และช่วยให้ได้ผลลัพธ์เป็นที่น่าพอใจ ทฤษฎีของเวฟเลตเป็นอีกวิธีหนึ่งที่ได้ถูกนำมาประยุกต์ใช้งานที่เกี่ยวกับการประมวลผลภาพ

ดังนั้น ปริมาณงานที่นำมาเสนอ การลดขนาดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเลต ซึ่งนำเอาทฤษฎีของการแปลงเวฟเลตมาประมวลผลภาพ เพื่อลดรายละเอียดของภาพบางประการ แล้วนำข้อมูลที่ได้ไปลดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสีย เพื่อที่จะได้จำนวนบิตที่ใช้ในการแสดงภาพลดลง

ABSTRACT

Today researches and developments in image processing are rapidly growing. There were many theories used in order to shortening and simple the process without losing much of the picture quality. Wavelet theory was another theory used in image processing.

This project was present a way to compress image data via wavelet transform. The wavelet transform theory was used to reduce image detail in image processing. Afterward the reduced image was encoded by lossless compression algorithm to minimize storage data.


เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญ

	หน้า
บทที่ 1 บทนำ	1
บทที่ 2 ทฤษฎีและหลักการเบื้องต้น	3
2.1 พื้นฐานของภาพเชิงตัวเลข	3
2.1.1 โมเดลภาพ	3
2.1.2 การสุ่มและการจัดระดับ	3
2.1.3 ปริมาณข้อมูลภาพ	4
2.2 ทฤษฎีพื้นฐานของการแปลงเวฟเลต	5
2.2.1 ลักษณะพื้นฐานของเวฟเลต	5
2.2.2 ทฤษฎีพื้นฐานในการสเกลและเลื่อนตำแหน่งของเวฟเลต	7
2.2.3 ความเป็นมาของการแปลงเวฟเลต	10
2.2.4 ความสัมพันธ์ระหว่างการแปลงเวฟเลตและการแปลงฟูริเยร์ ในลักษณะของฟังก์ชันหน้าต่าง	14
2.3 การแปลงเวฟเลตแบบแบ่งช่วง	15
2.3.1 ปรีกฤมิเวกเตอร์ในการวิเคราะห์สัญญาณ	15
2.3.2 การวิเคราะห์แบบหลายระดับความละเอียดของมอลล์เกต(Mallat)	16
2.3.3 การแปลงเวฟเลต โดยใช้หลักการของการวิเคราะห์ของฟิลเตอร์แบงก์	22
2.4 การแปลงเวฟเลตกับข้อมูลภาพ	31
2.4.1 การวิเคราะห์การแปลงด้วยฮาร์ฟฟังก์ชัน	33
2.4.2 การใช้ซีโรทรี่ของสัมประสิทธิ์เวฟเลตเข้ารหัสข้อมูลภาพ	36
2.5 หลักการเบื้องต้นของการลดข้อมูล	38
2.5.1 เอนโทรปี	38
2.5.2 การลดข้อมูลแบบที่ไม่ยอมให้มีการสูญเสีย	43
2.5.3 การลดข้อมูลแบบยอมให้มีการสูญเสียได้	48
2.5.4 เกณฑ์การวัดความเหมือนจริงของภาพ	52
2.5.5 อัตราบิต	53
2.5.6 อัตราการลดข้อมูล	54
บทที่ 3 การคำนวณและการสร้าง	55
3.1 การคำนวณการแปลงเวฟเลตกับข้อมูลภาพ	55
3.2 การกำหนดรหัสสัญลักษณ์ให้กับสัมประสิทธิ์เวฟเลต	67
3.3 การปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิ้งซีโรทรี่	74
3.4 การเข้ารหัสเลขคณิต	75
3.5 การส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟโดยใช้การแปลงเวฟเลต	83

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
3.6 การใช้งาน โปรแกรมลดขนาดข้อมูลภาพโดยการแปลงเวฟเลิตที่ใช้วิธีการของ เอ็มเบดดิคซีโรทรินบน MATLAB	84
บทที่ 4 การทดลองและผลการทดลอง	90
การทดลองที่ 4.1	91
การทดลองที่ 4.2	100
การทดลองที่ 4.3	109
การทดลองที่ 4.4	111
การทดลองที่ 4.5	113
การทดลองที่ 4.6	117
การทดลองที่ 4.7	132
การทดลองที่ 4.8	136
บทที่ 5 บทวิจารณ์และบทสรุป	141
5.1 บทวิจารณ์	141
5.2 บทสรุป	142
ภาคผนวก	
กิตติกรรมประกาศ	
บรรณานุกรม	



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญภาพ

		หน้า
รูปที่ 2.1	เป็นตัวอย่างของเวฟเล็ตชนิดหนึ่งเรียกว่าเวฟเล็ตแบบ morlet $g(t) = e^{\frac{-t^2}{64}} \cos(t)$	6
รูปที่ 2.2	ลักษณะคุณสมบัติของเวฟเล็ต 2 เองไข	6
รูปที่ 2.3	ลักษณะของเวฟเล็ตแม่ที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่ง	7
รูปที่ 2.4	แสดงลักษณะของการแตกกระจายสัญญาณและรวมกับสัญญาณของเวฟเล็ต	8
รูปที่ 2.5	แสดงลักษณะของสัญญาณที่มีหลายระดับความถี่ที่ตำแหน่งเวลาต่างกัน	8
รูปที่ 2.6	พิจารณาเวฟเล็ตในแกน 2 มิติ โดยที่ให้แกนหนึ่งเป็นแกนเวลา อีกแกนหนึ่งเป็นแกนความถี่	9
รูปที่ 2.7	แสดงลักษณะของผลของการ correlation ระหว่าง $f(t), g(t-b/a)$	11
รูปที่ 2.8	แสดงลักษณะความแตกต่างของสัญญาณเอาท์พุท ระหว่าง FT และ WT	11
รูปที่ 2.9	แสดงลักษณะของระนาบเวลาความถี่แบบคงที่	13
รูปที่ 2.10	แสดงลักษณะของระนาบเวลาเทียบกับความถี่และลักษณะการแตกกระจายสัญญาณของเวฟเล็ต	14
รูปที่ 2.11	แสดงกลุ่มของปริภูมิเวกเตอร์ที่ถูกแผ่คลุมโดยสเกลลิงฟังก์ชัน	18
รูปที่ 2.12	แสดงปริภูมิเวกเตอร์ของสเกลลิงฟังก์ชันและเวฟเล็ตฟังก์ชัน	19
รูปที่ 2.13	แสดงการลดอัตราการซีกตัวอย่างลงครึ่งหนึ่ง	25
รูปที่ 2.14	แสดงการวิเคราะห์สัญญาณด้วย two-band	25
รูปที่ 2.15	แสดงการแตกกระจายสัญญาณจากระดับ $j+1$ ไปยังระดับ $j-1$	26
รูปที่ 2.16	แสดงการแตกกระจายสัญญาณใน V_3 ไปสู่สเกล $j=0$	26
รูปที่ 2.17	แสดงแถบความถี่จากการผ่านการกรองของ $h_0(n)$ และ $h_1(n)$	27
รูปที่ 2.18	แสดงการซีกค่าการสุ่มตัวอย่างขึ้นสองเท่า	29
รูปที่ 2.19	แสดงการสังเคราะห์ด้วย two-band	30
รูปที่ 2.20	แสดงการสังเคราะห์สัญญาณจากสเกล $j-1$ ไปสู่ระดับ j	30
รูปที่ 2.21	แสดงการแปลงเวฟเล็ตของภาพ 1 ครั้ง	31
รูปที่ 2.22	แสดงแผนผังการทำกรแปลงเวฟเล็ตกับภาพ 2 มิติ 3 ครั้ง	32
รูปที่ 2.23	แสดงรูปคลื่นจากสมการและเลื่อนตำแหน่ง	33
รูปที่ 2.24	แสดงลักษณะผลรวมของสเกลลิงฟังก์ชันพื้นฐาน	34
รูปที่ 2.25	แสดงวิธีการแปลงแบบมาตรฐานและวิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน	35
รูปที่ 2.26	แสดงลักษณะของการสเกลและลักษณะในการสืบทอดของสัมประสิทธิ์ของเวฟเล็ต	36
รูปที่ 2.27	แสดงลักษณะการสเกลแบบตัวชี้	37

สารบัญญภาพ(ต่อ)

		หน้า
รูปที่ 2.28	แสดงการควอนไทซ์ค่าสัมประสิทธิ์และกำหนดสัญลักษณ์	38
รูปที่ 2.29	แสดงตัวอย่างการเข้ารหัส Huffman	44
รูปที่ 2.30	แสดงตัวอย่างการเข้ารหัสรันเลนจ์	44
รูปที่ 2.31	แสดงการแบ่งช่วงขอบเขตปัจจุบันบนพื้นฐานของความน่าจะเป็นของสัญลักษณ์ ที่ปรากฏขึ้น	45
รูปที่ 2.32	แสดงการแบ่งขอบเขตตามข้อมูลที่เพิ่มขึ้น	47
รูปที่ 2.33	แสดงระดับของการควอนไทซ์แบบยูนิฟอร์ม	49
รูปที่ 3.1	แสดงขั้นตอนการบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต	56
รูปที่ 3.2	แสดงสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต	67
รูปที่ 3.3	ผลการทำกลับของลำดับชุดของข้อมูล	72
รูปที่ 3.4	หน้าจอเอดิเตอร์ สำหรับพิมพ์เรียกเมนู ไคอะลือกบ็อกซ์ สำหรับการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต	84
รูปที่ 3.5	แสดงตัวอย่างเมนูการใช้งานเพื่อติดต่อกับผู้ใช้งาน	85
รูปที่ 3.6	แสดงไคอะลือกบ็อกซ์ สำหรับการใส่อินพุตภาพเพื่อทำการลดขนาดข้อมูล	86
รูปที่ 3.7	แสดงภาพเมื่อคลิกเลือกภาพจากไคอะลือกบ็อกซ์ อินพุตภาพ	86
รูปที่ 3.8	แสดงไคอะลือกบ็อกซ์สำหรับกรอกอัตราการลดขนาดข้อมูล	87
รูปที่ 3.9	แสดงวินโดวส์แสดงระยะเวลาของการลดขนาดข้อมูลภาพ ขึ้นมาในขณะที่ทำการลดขนาดข้อมูล	87
รูปที่ 3.10	แสดงไคอะลือกบ็อกซ์สำหรับบันทึกภาพลงเพิ่มข้อมูล	88
รูปที่ 3.11	แสดงภาพที่ได้ภายหลังการผ่านวิธีการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ต	88
รูปที่ 3.12	แสดงผลของการลดขนาดข้อมูล	89
รูปที่ 4.1	แสดงภาพต้นแบบที่ใช้ในการทดลอง (Lena ขนาด 512 × 512 จุดภาพ)	91
รูปที่ 4.2	แสดงสัมประสิทธิ์ของภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีมาตรฐาน	92
รูปที่ 4.3	แสดงภาพหลังจากการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีมาตรฐาน	93
รูปที่ 4.4	แสดงภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตในรูปที่ 4.2 โดยวิธีมาตรฐาน	94
รูปที่ 4.5	แสดงสัมประสิทธิ์ของภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน	95
รูปที่ 4.6	แสดงภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน	96

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้ภายในเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ในการค้า
 ไม้ว่ากรรมใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมีเหตุดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงชื่อของเอกสารที่ทำการนำไปใช้

สารบัญภาพ(ต่อ)

		หน้า
รูปที่ 4.7	แสดงภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดในรูปที่ 4.5 โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน	97
รูปที่ 4.8	แสดงกราฟ 3 มิติเปรียบเทียบค่าความแตกต่างพลากระหว่างจุดภาพของภาพต้นแบบกับภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากการแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องด้วยวิธีการแปลงแบบมาตรฐาน	98
รูปที่ 4.9	แสดงกราฟ 3 มิติเปรียบเทียบค่าความแตกต่างพลากระหว่างจุดภาพของภาพต้นแบบกับภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากการแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องด้วยวิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน	99
รูปที่ 4.10	แสดงผลของการปิดค่าเทรชโซลในสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพในรูปที่ 4.2 ที่ค่าเทรชโซลเท่ากับ 0.1236	100
รูปที่ 4.11	แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีมาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรชโซลที่ 0.1236	101
รูปที่ 4.12	กราฟแสดงค่าความผิดพลาดของภาพต้นแบบเทียบกับภาพที่สร้างสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีมาตรฐานที่ถูกปิดเทรชโซลที่ 0.1236	102
รูปที่ 4.13	แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรชโซลที่ 0.1236	103
รูปที่ 4.14	แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรชโซลที่ 0.1236	104
รูปที่ 4.15	กราฟแสดงค่าความผิดพลาดของภาพต้นแบบเทียบกับภาพที่สร้างสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดเทรชโซลที่ 0.1236	105
รูปที่ 4.16	แสดงผลของระดับเทรชโซลที่ระดับต่างๆ ว่ามีผลต่อค่าความผิดพลาดของภาพ และมีจำนวนศูนย์ในสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพ ที่ได้จากการแปลงแบบมาตรฐาน	106
รูปที่ 4.17	แสดงผลของระดับเทรชโซลที่ระดับต่างๆ ว่ามีผลต่อค่าความผิดพลาดของภาพ และมีจำนวนศูนย์ในสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพ ที่ได้จากการแปลงแบบไม่มาตรฐาน	107
รูปที่ 4.18	เปรียบเทียบระหว่างรูปที่ 4.16 และรูปที่ 4.17	108
รูปที่ 4.19	แสดงผลการลดขนาดข้อมูลจากการตั้งเทรชโซลแล้วนำมาเข้ารหัสข้อมูล	109
รูปที่ 4.20	แสดงภาพ Lena ขนาด 256 × 256 จุดภาพ โดยมีขนาดข้อมูลภายหลังการลดขนาดเท่ากับ 1.101 bpp (ขนาดของข้อมูลเท่ากับ 9,016 ไบต์)	

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ของคณะวิศวกรรมศาสตร์ มหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ 110 การค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญภาพ(ต่อ)

	หน้า	
รูปที่ 4.21	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการของเอ็มเบดดิซึโรทรี โดยใช้สัมประสิทธิ์ของฮาร์เป็นเวฟเล็ตฟังก์ชัน	111
รูปที่ 4.22	เป็นการแสดงภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ ที่ได้จากการแปลงกลับที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.317 bpp (2596 byte) และมีค่าความผิดพลาด $MSE = 183.715$	112
รูปที่ 4.23	กราฟเปรียบเทียบวิธีการเข้ารหัสเอ็มเบดดิซึโรทรี ของเวฟเล็ตฟังก์ชันต่างๆ	113
รูปที่ 4.24	แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี ด้วย db1 ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า $MSE = 344.05$	114
รูปที่ 4.25	แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี ด้วย db2 ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า $MSE = 271.09$	115
รูปที่ 4.26	แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี ด้วย db5 ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.12 bpp และค่า $MSE = 270.22$	116
รูปที่ 4.27	แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี ด้วย db7 ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า $MSE = 280.13$	117
รูปที่ 4.28	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการของ EZW และ JPEG (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)	118
รูปที่ 4.29	ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธี EZW ที่ขนาดภาพเท่ากับ 0.19 บิตต่อจุดภาพ และค่าความผิดพลาด (MSE) = 238.59 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)	119
รูปที่ 4.30	ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธี JPEG ที่ขนาดภาพเท่ากับ 0.18 บิตต่อจุดภาพ และค่าความผิดพลาด (MSE) = 346.11 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)	120
รูปที่ 4.31	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการของ EZW และ JPEG (ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)	121
รูปที่ 4.32	แสดงภาพที่ผ่านการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการ EZW ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.171 บิตต่อจุดภาพ (bpp) และค่าความผิดพลาด (MSE) เท่ากับ 78.71 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)	122
รูปที่ 4.33	แสดงภาพที่ผ่านการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการ JPEG ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.171 บิตต่อจุดภาพ (bpp) และค่าความผิดพลาด (MSE) เท่ากับ 117.72 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)	123
รูปที่ 4.34	แสดงภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบที่นำมาใช้ประโยชน์ด้านการค้า	

สารบัญภาพ(ต่อ)

		หน้า
รูปที่ 4.35	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพระหว่างวิธีการ EZW และ JPEG (ภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ)	125
รูปที่ 4.36	แสดงภาพที่มีขนาด 0.1835 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลภาพโดยวิธีการของ EZW (ภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ)	126
รูปที่ 4.37	แสดงภาพที่มีขนาด 0.184 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลภาพโดยวิธีการของ JPEG	127
รูปที่ 4.38	แสดงภาพ Xray ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบที่นำมาลดขนาดข้อมูล	128
รูปที่ 4.39	กราฟแสดงผลการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW และ JPEG	129
รูปที่ 4.40	แสดงภาพที่มีขนาด 0.119 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลโดยวิธีการ EZW มีค่าความผิดพลาด (MES) = 52.34	130
รูปที่ 4.41	แสดงภาพที่มีขนาด 0.120 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลโดยวิธีการ JPEG มีค่าความผิดพลาด (MSE) = 162.49	131
รูปที่ 4.42	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการ EZW(A),EZW(B) และ JPEG	132
รูปที่ 4.43	ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW ที่ปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสใหม่ มีขนาดเท่ากับ 0.19 bpp และค่าความผิดพลาด (MSE) = 172.15 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)	133
รูปที่ 4.44	กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการ EZW(A),EZW(B) และ JPEG	134
รูปที่ 4.45	ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW ที่ปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสใหม่ มีขนาดเท่ากับ 0.116 bpp และค่าความผิดพลาด (MSE) = 50.57	135
รูปที่ 4.46	แสดงผลภาพแบบโปรเกรสซีฟที่ใช้วิธีการเอ็มเบดดิชันโรทีรึมาเข้ารหัสข้อมูล (ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)	136
รูปที่ 4.47	แสดงผลภาพแบบโปรเกรสซีฟที่ใช้วิธีการเอ็มเบดดิชันโรทีรึมาเข้ารหัสข้อมูล (ภาพ Brain ขนาด 256×256 จุดภาพ)	138

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญตาราง

		หน้า
ตารางที่ 2.1	แสดงจำนวนบิตที่ใช้ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ ที่แปรตามค่า N และ m	5
ตารางที่ 2.2	แสดงจำนวนไบต์ที่ใช้ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ ที่แปรตามค่า N และ m	5
ตารางที่ 2.3	แสดงการแบ่งขอบเขตตามความน่าจะเป็นสะสม	47
ตารางที่ 3.1	แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีนัยสำคัญและไม่สำคัญในเอ็มเบดดิชี่โรทรี	68
ตารางที่ 3.2	แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีค่านัยสำคัญ	68
ตารางที่ 3.3	แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีค่านัยสำคัญ	69



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญผังงาน

	หน้า	
ผังงานที่ 3.1	แสดงผังการทำงานการแปลงเวฟเล็ต	65
ผังงานที่ 3.2	ผังการทำงานการแปลงกลับเวฟเล็ต	66
ผังงานที่ 3.3	เข้ารหัสเอ็มเบดดิคซีโรทรี	71
ผังงานที่ 3.4	การทำงาน EZW ส่วนที่สอง	72
ผังงานที่ 3.5	แสดงการทำกลับของเอ็มเบดดิคซีโรทรี	73
ผังงานที่ 3.6	แสดงการทำกลับของเอ็มเบดดิคซีโรทรี(ต่อ)	74
ผังงานที่ 3.7	แสดงผังงานการเข้ารหัสเลขคณิต	79
ผังงานที่ 3.8	แสดงรูปการเข้ารหัสข้อมูลสัญลักษณ์	80
ผังงานที่ 3.9	แสดงผังงานในการถอดรหัสเลขคณิต	81
ผังงานที่ 3.10	แสดงผังงานในการนำบิตข้อมูลออกจากสตรีมของข้อมูล	82



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญคําสั่งจําลอง

	หน้า
คําสั่งจําลองที่ 3.1 การนํากาพมาแปลงเวฟเล็ดด้วยวิธีมาตรฐาน	60
คําสั่งจําลองที่ 3.2 การนําสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ดแบบ มาตรฐานมาแปลงกลับ	61
คําสั่งจําลองที่ 3.3 การนํากาพมาแปลงเวฟเล็ดด้วยวิธีไม่มาตรฐาน	62
คําสั่งจําลองที่ 3.4 การนําสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ดแบบ ไม่มาตรฐานมาแปลงกลับ	63
คําสั่งจําลองที่ 3.5 แสดงโปรแกรมลดขนาดข้อมูลภาพโดยการปิดค่าเทรซโฮลของสัมประสิทธิ์ ภาพในการแปลงเวฟเล็ด	64
คําสั่งจําลองที่ 3.6 แสดงการเข้ารหัสเลขคณิตตามวิธีการของ วิทเทิน, เนล, และเคลีย์รี	77
คําสั่งจําลองที่ 3.7 แสดงการถอดรหัสเลขคณิตตามวิธีการของ วิทเทิน, เนล, และเคลีย์รี	78



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 1

บทนำ

การลดขนาดข้อมูล (data compression) เป็นหัวใจสำคัญประการหนึ่งในระบบสื่อสาร เพื่อให้สามารถส่งข้อมูลจำนวนมากไปในช่องทางสื่อสารที่จำกัด และให้ถึงจุดหมายปลายทางในเวลาที่เหมาะสม การบีบอัดข้อมูลภาพ (image compression) เป็นหัวข้อหนึ่งในการลดขนาดข้อมูล โดยเป็นวิธีการลดปริมาณข้อมูลที่ยังคงข่าวสาร (information) ที่กำลังสนใจไว้

ภาพเชิงตัวเลข (digital image) จะประกอบด้วยชุดของบิตข้อมูล ตัวอย่างเช่น ภาพระดับสีเทา (gray scale) ที่ประกอบด้วยอาร์เรย์ของข้อมูลที่ได้มาจากการสุ่มขนาด 256×256 ซึ่งในแต่ละการสุ่มจะประกอบด้วยค่าความเข้มจำนวน 8 บิต ดังนั้นจึงต้องการเนื้อที่สำหรับทำการเก็บข้อมูลจำนวน 254,288 บิต หรือ 65,536 ไบต์ ข้อมูลการสุ่มนี้เราเรียกว่าเป็นจุดภาพ (pixel) ซึ่งกรณีที่เป็นภาพสี ที่มีขนาดเดียวกันนี้ก็จะใช้หน่วยความจำในการจัดเก็บข้อมูลเพิ่มขึ้นเป็น 3 เท่า เนื่องจากความต้องการในการส่งข้อมูลภาพจะเป็นสัดส่วนกับจำนวนของบิตข้อมูล โดยในการส่งภาพเชิงตัวเลขตามปกตินั้นจะต้องใช้ความกว้างแถบ (bandwidth) ที่กว้างและใช้ระยะเวลานาน ยกตัวอย่างการส่งภาพจำนวน 524,288 บิต จะใช้เวลา 54.6 วินาที สำหรับการส่งข้อมูลผ่านโมเด็มที่ความเร็วในการส่ง 9,600 บิตต่อวินาที ซึ่งภาพเชิงตัวเลขอื่น ๆ อาจจะมีขนาดใหญ่กว่านี้ เช่น ภาพที่ได้จากรังสีเอ็กซ์ขนาด 2048×2048 จุดภาพ ที่ค่าความเข้ม 12 บิต ก็จะใช้เวลา 87 นาทีสำหรับการส่งที่ความเร็ว 9,600 บิตต่อวินาที

ถ้าใช้ถ่ายจะมีความสัมพันธ์กับการเก็บลงหน่วยความจำและการส่งข้อมูลภาพ จึงทำให้การลดข้อมูลมีความสำคัญ ในระบบสื่อสารข้อมูล ถ้ามีการใช้จำนวนข้อมูลมากเกินกว่าที่ควรจะเป็นสำหรับแทนข่าวสารทางคอมพิวเตอร์จะถือว่าเกิด ข้อมูลส่วนเกิน (data redundancy) โดยกระบวนการบีบอัดข้อมูลต้องทำการลดหรือกำจัดข้อมูลส่วนเกินเหล่านี้ออกไป การลดข้อมูลภาพเป็นกระบวนการลดจำนวนของบิตที่จะใช้ในการแสดงภาพ การลดข้อมูลภาพจะคำนึงถึงข้อมูลทางสถิติของภาพร่วมกับความเหมือนจริงที่ยอมรับได้ด้วยการสังเกตด้วยตาของมนุษย์ ประสิทธิภาพในการบีบอัดข้อมูลสามารถที่จะแสดงเป็นอัตราส่วนการบีบอัด (compression ratio) ซึ่งมีค่าเท่ากับ จำนวนบิตที่ใช้ในภาพต่อจำนวนพิกเซลในภาพ (บิตต่อพิกเซล) การลดข้อมูลยังสามารถออกแบบให้มีการส่งแบบโปรเกรสซีฟ (progressive) ซึ่งสามารถนำไปใช้ประโยชน์ได้เมื่อผู้สังเกตต้องการดูภาพที่มีรายละเอียดต่ำเร็วที่สุดเท่าที่จะเป็นไปได้เพื่อที่จะสามารถทำนายภาพที่จะถูกส่งต่อมาได้ เช่น การแสดงภาพในการสื่อสารอินเทอร์เน็ต

เทคนิคในการลดข้อมูลภาพสามารถแบ่งออกได้เป็น 2 กลุ่ม คือการลดข้อมูลแบบที่ไม่มีการสูญเสีย (lossless compression) และการลดที่มีการสูญเสีย (lossy compression) การลดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสียจะสามารถนำข้อมูลกลับมาได้ใหม่อย่างสมบูรณ์ บางครั้งเรียกว่า การเข้ารหัสแบบเอนโทรปี (entropy coding) การลดข้อมูลโดยปราศจากการสูญเสียมีความจำเป็นสำหรับข้อมูลบางชนิด เช่น ข้อมูลทางการแพทย์และข้อมูลโปรแกรมคอมพิวเตอร์ เพราะถ้าแม้เพียงบิตเดียวของข้อมูลมีการเปลี่ยนแปลงไปในช่วงกระบวนการลดข้อมูล ก็สามารถทำให้ข้อมูลเหล่านี้เกิดความเสียหายขึ้นอย่างมากได้ การลดข้อมูลประเภทนี้มีอัตราการลดข้อมูลที่ต่ำ ดังนั้นเพื่อให้ได้อัตราการลดข้อมูลที่สูงขึ้น จึงจำเป็นที่จะไปใช้

ต้องใช้การลดข้อมูลแบบที่ยอมให้มีการสูญเสียเกิดขึ้น การลดข้อมูลแบบที่มีการสูญเสียนี้จะทำให้เกิดความเพี้ยน (distortion) กับข้อมูลที่ได้อีกสร้างกลับขึ้นมาใหม่ หัวใจในการออกแบบระบบการลดข้อมูลที่มีการสูญเสีย คือ การทำให้มีค่าความเพี้ยนเฉลี่ยต่ำที่สุดสำหรับอัตราบิต (bit rate) หรือในอัตรการลดข้อมูล (compression ratio) หนึ่งๆ นอกจากสองกลุ่มดังกล่าวข้างต้นแล้ว ในขบวนการของการลดขนาดข้อมูลอื่นๆ สามารถที่จะนำวิธีการของการลดขนาดข้อมูลแบบที่ยอมให้มีการสูญเสียและไม่มีการสูญเสียมารวมกันได้ โดยจะเรียกว่าเป็นการลดข้อมูลแบบผสม (hybrid compression) โดยในปริยญาณิพนธ์นี้จะใช้วิธีการลดข้อมูลแบบผสม ซึ่งจะนำภาพมาแยกเป็นองค์ประกอบย่อยๆ ตามความถี่ของภาพที่ตำแหน่งต่างๆ บนภาพ โดยอาศัยการแปลงเวฟเล็ต (wavelet transform) โดยสัมประสิทธิ์ที่ได้หลังจากการแปลงเวฟเล็ตจะเป็นสัมประสิทธิ์ทางความถี่ นำค่าสัมประสิทธิ์ที่ได้มาผ่านวิธีการจัดระดับของสัมประสิทธิ์และจัดกลุ่มของข้อมูล แล้วนำข้อมูลที่ได้มาผ่านการเข้ารหัสแบบไม่มีการสูญเสีย



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 2 ทฤษฎีและหลักการเบื้องต้น

2.1 พื้นฐานของภาพเชิงตัวเลข

2.1.1 โมเดลภาพ (Image model)

ภาพเป็นข้อมูลสองมิติ (two dimensions) สามารถเขียนให้อยู่ในรูปของฟังก์ชันทางคณิตศาสตร์ได้ด้วย $f(x, y)$ โดยที่ x และ y แสดงตำแหน่งของฟังก์ชันตามแนวแกนนอน และแนวแกนตั้งตามลำดับค่าของฟังก์ชัน $f(x, y)$ แสดงถึงความเข้มแสง (intensity) ในสเปเชียลโคออร์ดิเนตที่จุดนั้น ภาพที่มองเห็นโดยทั่วไปประกอบขึ้นด้วยแสงสะท้อนจากวัตถุ ตามธรรมชาติแล้วจะถูกกำหนดคุณสมบัติจากองค์ประกอบ 2 ประการ ประการแรกได้แก่ปริมาณของแสงที่ได้มาจากแหล่งกำเนิดมายังวัตถุที่กำลังมอง ซึ่งเรียกองค์ประกอบนี้ว่า ความสว่าง (illumination) แทนด้วย $i(x, y)$ อีกประการหนึ่งคือปริมาณแสงสะท้อนออกจากวัตถุ ซึ่งจะเรียกว่า การสะท้อน (reflection) แทนด้วย $r(x, y)$ โดยผลคูณของฟังก์ชัน $i(x, y)$ และ $r(x, y)$ จะได้เป็น $f(x, y)$ ดังสมการ (2.1)

$$f(x, y) = i(x, y) \times r(x, y) \quad (2.1)$$

โดยเมื่อ

$$\begin{aligned} 0 < i(x, y) < \infty \\ 0 < r(x, y) < 1 \end{aligned} \quad (2.2)$$

ความสว่าง $i(x, y)$ เป็นพลังงานรูปหนึ่ง ที่มีค่าไม่เป็นศูนย์และมีค่าจำกัดในช่วงหนึ่ง และการสะท้อน $r(x, y)$ จะมีค่าอยู่ระหว่าง 0 ซึ่งหมายถึง ดูดซับแสงทั้งหมด และเป็น 1 เมื่อสะท้อนแสงทั้งหมด ดังนั้นคุณลักษณะของฟังก์ชัน $i(x, y)$ กำหนดโดยแหล่งกำเนิดแสง ส่วนฟังก์ชัน $r(x, y)$ กำหนดโดยคุณสมบัติของวัตถุในการสะท้อนแสง

2.1.2 การสุ่มและการจัดระดับ (Sampling and Quantization)

การนำภาพมาประมวลผลโดยคอมพิวเตอร์จะต้องทำให้ภาพอยู่ในรูปแบบที่เหมาะสมกับคอมพิวเตอร์ ฟังก์ชันของภาพ $f(x, y)$ ต้องทำให้เป็นดิจิทัล ทั้งทางสเปเชียล และแอมพลิจูด การทำให้เป็นดิจิทัลของทาง สเปเชียลโคออร์ดิเนต (x, y) จะเรียกว่าการสุ่มตัวอย่างภาพ (image sampling) ในขณะที่การทำให้เป็นจำนวนเชิงเลขในแง่ของแอมพลิจูด จะเรียกว่าการควอนไทซ์

ภาพต่อเนื่อง $f(x, y)$ จะได้รับการประมาณค่าโดยการสุ่มตัวอย่าง แล้วนำมาเรียงกันในรูปแบบของ $N \times N$ อาร์เรย์ดังแสดงในสมการ 2.3 เมื่อแต่ละอิลิเมนต์ (element) ในอาร์เรย์เป็นจำนวนเต็มหน่วย

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$f(x, y) = \begin{bmatrix} f(0,0) & f(0,1) & \cdots & f(0, N-1) \\ f(1,0) & f(1,1) & \cdots & f(1, N-1) \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ f(N-1,0) & f(N-1,1) & \cdots & f(N-1, N-1) \end{bmatrix} \quad (2.3)$$

ทางด้านขวาของสมการ (2.3) จะเรียกว่าภาพเชิงตัวเลข หรือ ภาพดิจิทัล (digital image) ในขณะที่แต่ละอิเลเมนต์ของอาร์เรย์จะเรียกว่า องค์ประกอบของภาพ (image element, picture element หรือ pixel)

2.1.3 ปริมาณข้อมูลภาพ

การแปลงภาพจากสัญญาณต่อเนื่อง (analog) ให้เป็นสัญญาณดิจิทัลที่อยู่ในลักษณะของสัญญาณที่ไม่ต่อเนื่องหรือสัญญาณดิสครีต (discrete signal) ซึ่งจะต้องผ่านการสุ่มและจัดระดับ (sample and quantized) โดยในการสุ่มจะทำการสุ่มในแนวนอนจำนวน N ครั้ง และแนวตั้งจำนวน N ครั้ง เนื่องจากภาพมีลักษณะเป็น 2 มิติ ทำให้ได้ข้อมูลภาพเป็น $N \times N$ ข้อมูล ดังที่กล่าวมาแล้วในหัวข้อที่ 2.1.2 โดยในทางปฏิบัติไม่จำเป็นต้องเป็นเมตริกซ์ขนาด $N \times N$ เสมอไป อาจเป็น $N \times M$ ใดๆ ก็ได้

ในการแปลงภาพจากอนาล็อกให้เป็นภาพดิจิทัล นอกจากจะพิจารณาจำนวนของการสุ่มแล้วยังต้องพิจารณาถึงจำนวนระดับสีที่มีได้ในแต่ละจุดของภาพ เช่นระดับสีเทา (gray scale)

$$N = 2^n \quad (2.4)$$

และ

$$G = 2^m \quad (2.5)$$

โดยที่ G เป็นจำนวนของระดับสีเทา โดยในหนึ่งจุดภาพหรือพิกเซลแทนด้วยความยาว m บิต

ดังนั้นเนื้อที่ในการเก็บภาพดิจิทัลทั้งหมดแสดงดังในสมการ (2.6)

$$b = N \times N \times m \quad (2.6)$$

ตัวอย่างเช่น หากภาพสีขนาด 128×128 พิกเซล โดยมีระดับของสีเป็น 64 ระดับ ดังนั้นจะต้องใช้เนื้อที่ในการเก็บข้อมูลทั้งหมด 98,304 บิต ตารางที่ 2.1 แสดงค่าของ b กับค่าของ N และ m และในตารางที่ 2.2 แสดงจำนวนไบต์กับค่าของ N และ m

ปัจจัยที่เป็นตัวกำหนดขนาดของภาพที่เห็นได้ชัดเจนจากตารางที่ 2.1 และ 2.2 ก็คือค่าของ N และ m และทั้งสองค่านี้ยังเป็นตัวกำหนด ความละเอียด (resolution) ของภาพ การเพิ่มค่า N และ m ให้มากขึ้นจะทำให้ภาพมีความใกล้เคียงกับความเป็นจริงมากขึ้น นั่นคือมีความละเอียดของภาพมากขึ้น แต่จากสมการที่ 2.6 พบว่าถ้า N และ m มากขึ้นจะทำให้จำนวนบิตที่ใช้ในการเก็บข้อมูลจะเพิ่มขึ้นตาม

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ตารางที่ 2.1 แสดงจำนวนบิตที่ใช้ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ ที่แปรตามค่า N และ m

$N \setminus m$	1	2	3	4	5	6	7	8
32	1024	2048	3027	4096	5120	6144	7816	8129
64	4096	8192	12288	16384	20480	24567	28672	32768
128	16384	32786	49152	65536	81920	98304	114686	131072
256	65536	113072	196608	262144	327680	393216	458725	524288
512	264144	524288	786432	1048576	1310720	1572864	1835008	2097152

ตารางที่ 2.2 แสดงจำนวนไบต์ที่ใช้ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ ที่แปรตามค่า N และ m

$N \setminus m$	1	2	3	4	5	6	7	8
32	128	256	512	512	1024	1024	1024	1024
64	512	1024	2048	2048	4096	4096	4096	4096
128	2048	4096	8192	8192	16384	16384	16384	16384
256	8192	16384	32768	32768	65536	65536	65536	65536
512	32768	65536	131072	131072	262144	262144	262144	262144

ผลของ N และ m จะมีผลต่อคุณภาพของภาพ โดยถ้า N และ m มีค่าสูงนั้นหมายถึงภาพก็จะยังมีรายละเอียดของภาพที่สูงขึ้นเช่นกัน การพิจารณาว่าภาพนั้น ๆ ดี หรือไม่ดี เป็นการยากที่จะนิยามเพราะว่าคุณภาพของภาพที่ต้องการนั้น ขึ้นอยู่กับงานที่จะนำไปใช้

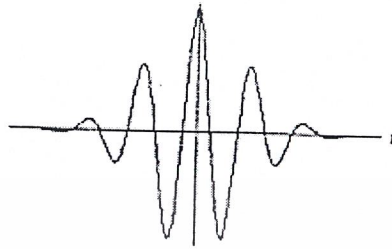
2.2 ทฤษฎีพื้นฐานของการแปลงเวฟเล็ต

2.2.1 ลักษณะพื้นฐานของเวฟเล็ต

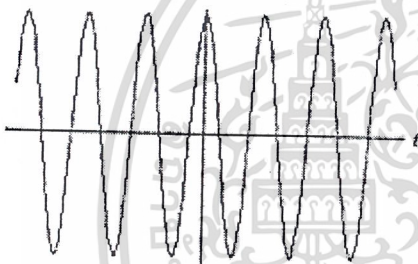
ทฤษฎีเวฟเล็ต (Wavelet Theory) เป็นคณิตศาสตร์ที่ใช้อธิบายการสร้างโมเดลของสัญญาณระบบหรือกระบวนการทางฟิสิกส์ใด ๆ ซึ่งประกอบขึ้นด้วยชุดของสัญญาณเฉพาะหรือระบบย่อย ๆ มารวมกันเป็นสัญญาณหรือระบบนั้น ๆ สัญญาณเฉพาะนี้จะคลื่นเล็ก ๆ ซึ่งถูกเรียกว่า “เวฟเล็ต” (Wavelets) ลักษณะของเวฟเล็ตจะเป็นคลื่นที่มีการเปลี่ยนแปลงอย่างต่อเนื่อง (oscillatory) และขนาดของคลื่นจะลดลงสู่ศูนย์อย่างรวดเร็วทั้งสองด้าน ดังแสดงในรูปที่ 2.1

ในรูปที่ 2.1 เป็นตัวอย่างของเวฟเล็ตชนิดหนึ่งเรียกว่าเวฟเล็ตแบบมอร์เล็ต (Morlet) สังเกตว่าด้านการค่าเอกซารนี้เป็นเอกซารที่ลงบนเส้นหรือบนพื้นซึ่งมีลักษณะเป็นรูปสี่เหลี่ยมผืนผ้า ซึ่งเป็นการนำเอาค่าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

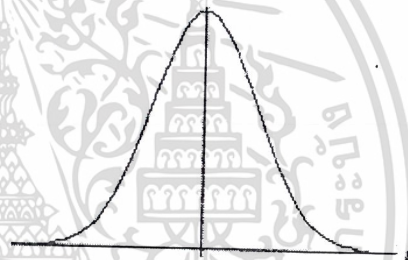
มีคุณสมบัติของเวฟเล็ตตามที่กล่าวมาทั้ง 2 เงื่อนไข คือ มีการออสซิลเลตในลักษณะของสัญญาณรูปไซน์ (sinusoidal) ดังแสดงในรูปที่ 2.2 ก.) รวมกับเงื่อนไขของการลดลงอย่างรวดเร็วตามลักษณะฟังก์ชันหน้าต่าง (Windows Function) ดังแสดงในรูปที่ 2.2 ข)



รูปที่ 2.1 เป็นตัวอย่างของเวฟเล็ตชนิดหนึ่งเรียกว่าเวฟเล็ตแบบมอร์เล็ต : $g(t) = e^{-\frac{t^2}{64}} \cos(t)$



ก) ลักษณะของสัญญาณไซน์ ; $\cos(t)$



ข) ลักษณะของฟังก์ชันหน้าต่าง ; $e^{-\frac{t^2}{64}}$

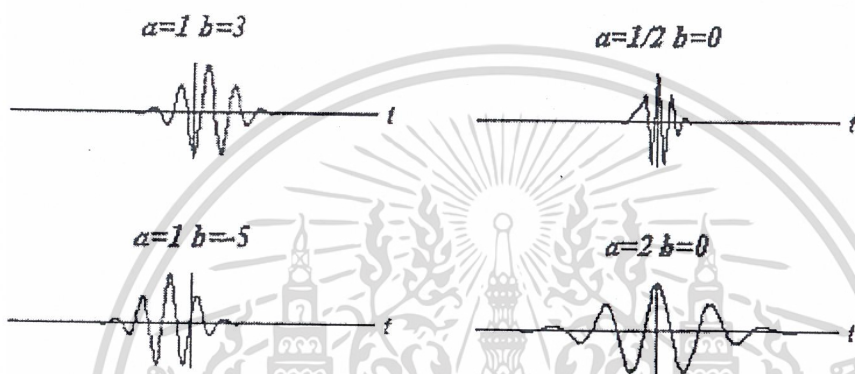
รูปที่ 2.2 แสดงลักษณะคุณสมบัติของเวฟเล็ต 2 เงื่อนไข

โดยเมื่อเกิดทั้งสองเงื่อนไขพร้อมกัน ก็จะทำให้เกิดคลื่นในลักษณะเล็กๆ ที่เรียกว่า “เวฟเล็ต” โดยจากรูปที่ 2.1 จะเกิดจากการคูณกันของฟังก์ชันออสซิลเลต (oscillate function) และฟังก์ชันการลดลง (decay function) ดังแสดงในรูปที่ 2.2 ก) และ ข) ตามลำดับ

การนำเวฟเล็ตหลาย ๆ อันมารวมกันเป็นเซต เพื่อจะใช้ในการอธิบายสัญญาณใด ๆ โดยที่คลื่นเวฟเล็ตแต่ละตัวจะมีโครงสร้างมาจากฟังก์ชันเดียวกัน ซึ่งฟังก์ชันนี้จะเป็นเวฟเล็ตต้นกำเนิดที่เรียกว่าเวฟเล็ตแม่ (Mother Wavelets) คลื่นเวฟเล็ตแต่ละอันจะอยู่ในเซตของเวฟเล็ตนี้ โดยคลื่นแต่ละคลื่นจะเกิดจาก “การสเกล” (scaling : “a”) และ “การเลื่อนตำแหน่ง” (translation or shifting : “b”) ของเวฟเล็ตแม่ตัวนี้ การสเกลจะหมายถึง การหดเข้า (compressing) หรือ การขยายออก (dilation) ในที่นี้จะใช้ “a” แทนพารามิเตอร์ของการหดหรือขยาย ซึ่งจะเป็นการเปลี่ยนความถี่ของเวฟเล็ตแม่นั่นเอง ส่วนการเลื่อนตำแหน่งกำหนดโดยพารามิเตอร์ “b” จะหมายถึงการเลื่อนตำแหน่งการเกิดของคลื่นเวฟเล็ตบนแกนเวลา ในรูปที่ 2.3 จะแสดงให้เห็นถึงเวฟเล็ตที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่งไปที่ค่า “a” “b” ต่าง ๆ กัน โดยที่ยังคงอยู่ในเซตของเวฟเล็ตที่สัมพันธ์กับเวฟเล็ตแม่ ในรูปที่ 2.1 ซึ่งจะสังเกตเห็นว่า คลื่นเวฟเล็ตแต่

ละคลื่นจะมีรูปร่างเหมือนเดิม โดยยังคงมีจำนวนไซเคิลของการออสซิลเลตเท่าเดิม จะเปลี่ยนไปเฉพาะความถี่และตำแหน่งของการเกิดเท่านั้น นอกจากนี้เวฟเล็ตที่ถูกสเกลจะต้องทำการนอร์มอลไลซ์ (normalize) ด้วย $1/\sqrt{a}$ เสมอ เพื่อให้เวฟเล็ตที่ถูกสเกลไปแล้วยังคงมีพลังงานเช่นเดียวกับเวฟเล็ตเมื่อนั้นถ้าให้ $g(t)$ เป็น ฟังก์ชันเวฟเล็ตแม่ จะสามารถเขียนเป็นสมการทั่วไปของเวฟเล็ตที่ตำแหน่ง “a”, “b” ใด ๆ ซึ่งสัมพันธ์กับเวฟเล็ตแม่ได้ดังนี้

$$g_{b,a}(t) = \frac{1}{\sqrt{a}} g\left(\frac{t-b}{a}\right) \quad (2.7)$$



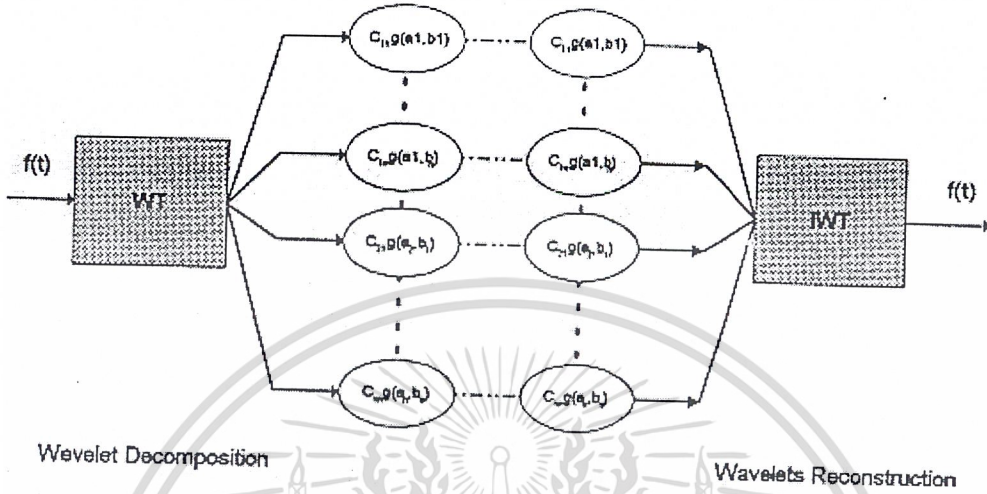
รูปที่ 2.3 ลักษณะของเวฟเล็ตแม่ที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่ง

2.2.2 ทฤษฎีพื้นฐานในการสเกล และเลื่อนตำแหน่งของเวฟเล็ต

หากสามารถอธิบายลักษณะของสิ่งใดสิ่งหนึ่งได้จากลักษณะของสมาชิกเล็ก ๆ ที่เป็นองค์ประกอบแล้ว ทฤษฎีเวฟเล็ตก็เป็นอีกวิธีหนึ่งที่จะใช้ในการอธิบายลักษณะของสิ่งต่าง ๆ หรือระบบใด ๆ ได้เช่นเดียวกัน ในการที่จะใช้สมาชิกมาอธิบายสิ่งเหล่านี้ ก็จะมีวิธีการหาค่าสมาชิกเหล่านี้หลายวิธี การเลือกที่จะใช้วิธีใดก็ขึ้นอยู่กับว่าจะนำไปประยุกต์ใช้กับงานนั้นแล้วได้ประสิทธิภาพดีเพียงใด เช่น การใช้ระบบเลขฐานสิบจะใช้ในระบบบัญชีได้ เหมาะสมกว่าระบบเลขฐานสองหรือฐานสิบหก ในขณะที่ระบบเลขฐานสองจะใช้อธิบายในระบบคอมพิวเตอร์ได้ดีกว่า ดังนั้นการใช้ทฤษฎีเวฟเล็ตให้ได้ดีก็จะขึ้นอยู่กับงานที่จะนำไปประยุกต์ใช้ด้วย

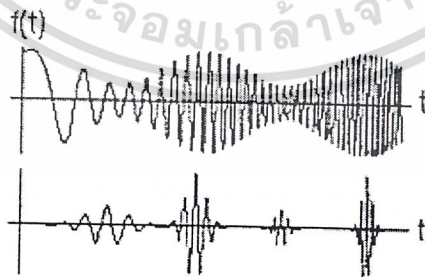
ทฤษฎีเวฟเล็ตจะใช้ในการอธิบายสิ่งใดสิ่งหนึ่ง เหมือนการแตกสิ่งเหล่านั้นออกเป็นส่วนประกอบเล็กๆ ที่สัมพันธ์กัน จะอยู่ในรูปของเวฟเล็ตที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่งและมีค่ากว้างน้ำหนักร่างๆกันคุณอยู่กับเวฟเล็ตแต่ละตัว ดังนั้นจึงเปรียบเสมือนว่าสัญญาณใด ๆ จะสามารถสร้างขึ้นมาได้โดยมีคลื่นเวฟเล็ตเป็นฟังก์ชันพื้นฐาน (basis function : b.f.) หรือองค์ประกอบพื้นฐานกระบวนการแตกกระจายชิ้นส่วนนี้เรียกว่า “การแตกกระจายเวฟเล็ต” (Wavelet deconstruction) ซึ่งก็คือ การทำการแปลงเวฟเล็ต (Wavelet Transform: WT) นั่นเอง ในทำนองเดียวกัน การรวมกลับเวฟเล็ต (Wavelet reconstruction) ซึ่งเป็นการแปลงกลับเวฟเล็ต (Inverse Wavelet Transform : IWT) ก็จะเป็นการนำส่วนไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ประกอบย่อยๆเหล่านี้มาเรียงต่อกันเพื่อประกอบเป็นสัญญาณเดิม ดังแสดงในรูปที่ 2.4 เป็นการแตกกระจายสัญญาณ $f(t)$ ออกเป็นคลื่นเวฟเลตที่ความถี่และตำแหน่งต่างกันจำนวน $N \times N$ ตัว



รูปที่ 2.4 แสดงลักษณะของการแตกกระจายสัญญาณและรวมกลับสัญญาณของเวฟเลต

ถ้าให้ $f(t)$ เป็นสัญญาณที่ประกอบด้วยคลื่นหลายความถี่ที่เกิดขึ้นบนตำแหน่งต่างๆบนแกนเวลา ดังแสดงในรูปที่ 2.4 ส่วนในภาพด้านล่างจะแสดงถึงการดึงสัญญาณ $f(t)$ ที่ตำแหน่งเวลาใด ๆ ออกมา



รูปที่ 2.5 แสดงลักษณะของสัญญาณที่มีหลายความถี่ที่ตำแหน่งเวลาต่างกัน

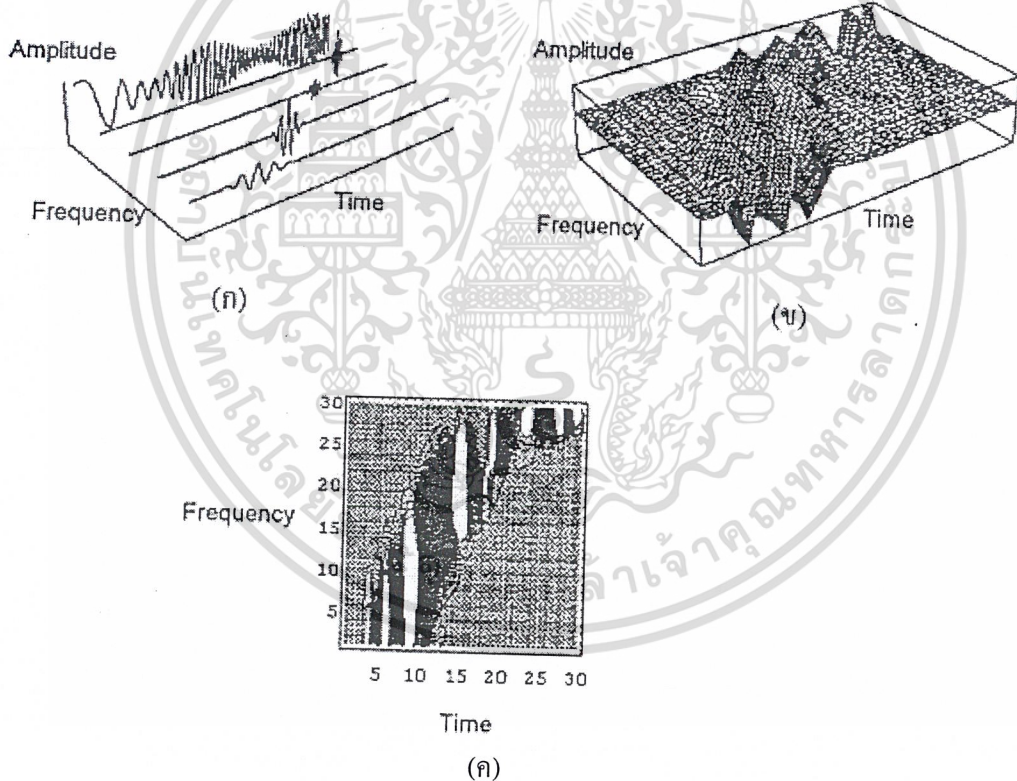
ถ้าทำการพิจารณาในแกน 2 มิติ โดยที่ให้แกนหนึ่งเป็นแกนเวลา ในอีกแกนหนึ่งเป็นแกนความถี่ จะสามารถทำการแยกสัญญาณที่ตำแหน่งเวลาและมีความถี่ใดๆ ได้แสดงในรูปที่ 2.6(ก) และในรูปที่ 2.6(ข) จะพิจารณาที่ค่าเวลาและค่าความถี่มีความต่อเนื่อง ซึ่งก็จะได้เป็นสัญญาณพื้นผิวที่ต่อเนื่องไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

มากขึ้น ในรูปที่ 2.6(ค) จะเป็นการพิจารณาจากด้านบนของรูปที่ 2.6(ข) ซึ่งจะเห็นว่าความเข้มจะแทนขนาดของสัญญาณ

การสเกลและการเลื่อนตำแหน่งจะสามารถเขียนเป็น สมการคณิตศาสตร์ในลักษณะการส่ง (mapping) ตัวแปรอิสระตัวใหม่ ดังแสดงในสมการที่ (2.8)

$$t' = \frac{t-b}{a} \quad (2.8)$$

จากการที่สามารถทำการสร้างเซตของเวฟเล็ตได้จากการสเกลและการเลื่อนตำแหน่งของเวฟเล็ตแม่ ดังนั้นจะสามารถเขียนสมการสำหรับการแปลงเวฟเล็ตแบบต่อเนื่อง (Continuous Wavelets Transform : CWT) ที่ใช้ในการกระจาย (decomposition) สัญญาณของฟังก์ชันใด $f(t)$ ด้วยเวฟเล็ตแม่ $g(t)$ เป็นดังนี้



- ก) แสดงการพิจารณาสัญญาณในลักษณะแบบ 2 มิติแบบแบ่งช่วง
- ข) แสดงการพิจารณาสัญญาณในลักษณะแบบ 2 มิติแบบต่อเนื่อง
- ค) แสดงลักษณะของสัญญาณเมื่อพิจารณาจากด้านบน

รูปที่ 2.6 พิจารณาเวฟเล็ตในแกน 2 มิติ โดยที่ให้แกนหนึ่งเป็นแกนเวลา อีกแกนหนึ่งเป็นแกนความถี่

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$W_g f(a,b) = |a|^{-\frac{1}{2}} \int_{-\infty}^{\infty} f(t) g^* \left(\frac{t-b}{a} \right) dt \quad (2.9)$$

โดย “*” หมายถึง คอมเพล็กซ์คอนจูเกต (Complex Conjugate) “ a ” เป็นพารามิเตอร์ของการสเกล และ “ b ” จะเป็นพารามิเตอร์ของการเลื่อนตำแหน่ง สัญลักษณ์ $W_g f(a,b)$ จะหมายถึง สัญญาณอินพุตที่ขึ้นอยู่ด้วยตัวแปรอิสระ t จะถูกส่ง (Map) ไปเป็นฟังก์ชัน 2 มิติที่ขึ้นอยู่ด้วยตัวแปรอิสระ a และ b โดยที่ $W_g f(a,b)$ จะเป็นค่าสัมประสิทธิ์ของเวฟเลต (Wavelet Coefficient) เวฟเลตแม่ที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่งจะใช้เป็นตัวแทนสัญญาณได้ สัมประสิทธิ์ของเวฟเลตที่ตำแหน่ง a, b จะเป็นค่าแสดงความเหมือนกัน (Degree of Correlation) ระหว่างเวฟเลตแม่ที่ถูกสเกล (a) กับสัญญาณอินพุตที่ตำแหน่งเวลานั้น (b) ดังแสดงในรูปที่ 2.7

พิจารณารูปที่ 2.7 ก) เปรียบเทียบกับรูปที่ 2.7 ข) จะเห็นว่าในรูป ก) คลื่นเวฟเลตจะมีความถี่และเฟสใกล้เคียงกับสัญญาณอินพุตมาก ทำให้ปรากฏคลื่นเอาต์พุตออกมาที่ค่าสูง แต่ในภาพ ข) คลื่นอินพุตจะมีค่าความถี่สูงกว่าคลื่นเวฟเลตทำให้เอาต์พุตมีค่าต่ำกว่า

สามารถสรุปได้ว่า ถ้าคลื่นเวฟเลตมีความคล้ายกับสัญญาณอินพุตมากเท่าไรทั้งในด้านของความถี่ ลักษณะสัญญาณและตำแหน่งเวลาในการเปรียบเทียบ ก็จะทำให้ได้ค่าของสัมประสิทธิ์ของการทรานส์ฟอร์มที่มากนั่นเอง เพราะฉะนั้น การทำ การแปลงเวฟเลต จะเป็นการอธิบายสัญญาณ $f(t)$ ในรูปแบบของเวฟเลตโดเมน (Wavelet Domain) เทียบกับคลื่นเวฟเลตที่ค่า a, b ใด ๆ

ในรูปที่ 2.8 จะแสดงการเปรียบเทียบลักษณะผลลัพธ์เมื่อนำสัญญาณอินพุต 1 มิติ มาทำการแปลงฟูริเยร์ (Fourier Transform : FT) ก็กับการใช้ การแปลงเวฟเลต จะเห็นว่า การแปลงฟูริเยร์ เป็นการเปลี่ยนสัญญาณจากในโดเมนเวลา (1มิติ) ไปเป็นโดเมนความถี่ (1มิติ) แต่ การแปลงเวฟเลต จะเป็นการเปลี่ยนไปเป็น “ระนาบเวลาและความถี่” (time-frequency plane) ซึ่งมี 2 มิติ

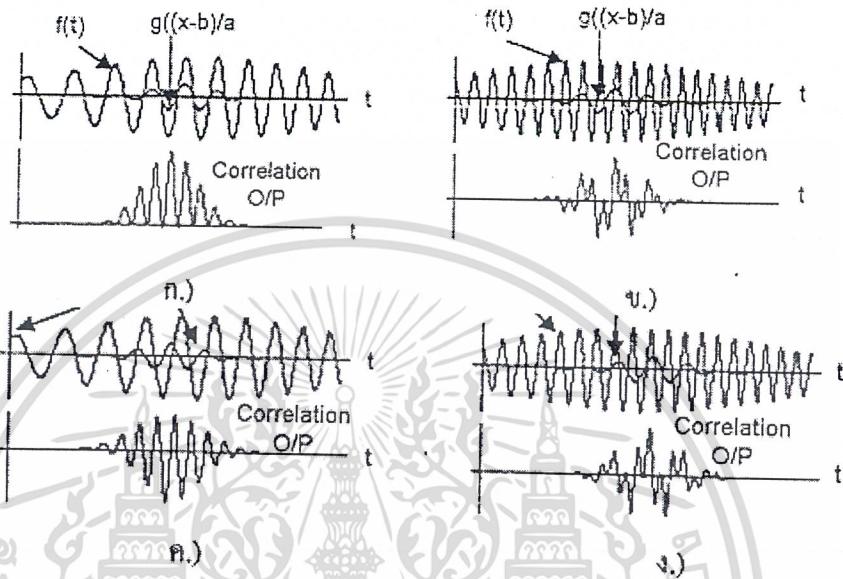
2.2.3 ความเป็นมาของการแปลงเวฟเลต

การแปลงฟูริเยร์ เป็นการทรานส์ฟอร์มที่นิยมใช้กันมาก ซึ่งเป็นการแปลงสัญญาณ $f(t)$ จากโดเมนเวลาไปเป็นสัญญาณ $F(\omega)$ ซึ่งอยู่ในโดเมนความถี่ หรือที่เรียกกันทั่วไปว่าเป็นการหาสเปกตรัมของสัญญาณ $f(t)$ นั่นเอง โดยมีสมการเป็น

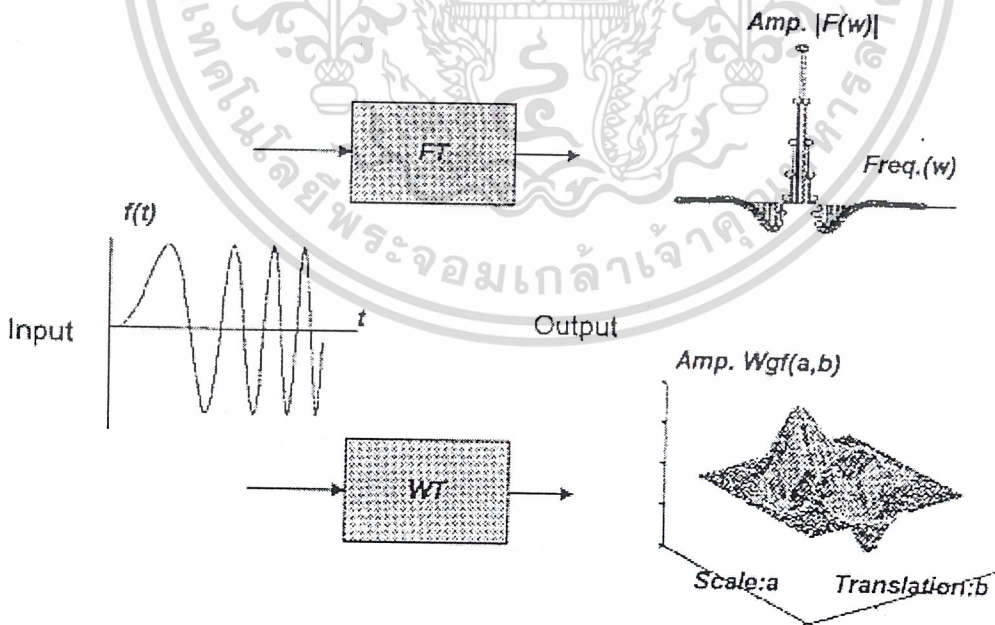
$$F(\omega) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-i\omega t} dt \quad (2.10)$$

จะสังเกตพบว่าข้อมูลที่ได้จากการทรานส์ฟอร์มจะมีตลอดย่านความถี่ $(-\infty, \infty)$ ดังนั้นเมื่อเกิดการเปลี่ยนแปลงของสัญญาณอินพุตที่ขณะเวลาใด ๆ ก็จะมีส่งผลกระทบต่อตลอดย่านของสเปกตรัม $F(\omega)$ ด้วย นอกจากนี้การใช้ การแปลงฟูริเยร์ ยังไม่สามารถเลือกทำการวิเคราะห์สัญญาณเฉพาะช่วงเวลา หรือ เฉพาะช่วงความถี่ใด ๆ ซึ่งบางครั้งต้องการวิเคราะห์สัญญาณเพียงแค่ว่าเฉพาะช่วงเวลาหรือ ช่วงความถี่เท่านั้น ดังนั้น การแปลงฟูริเยร์ จึงให้ข้อมูลที่มากเกินไปจนเกิดความจำเป็น นอกจากนั้นในทางปฏิบัติ ไม่ว่าจะกรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สัญญาณอินพุตจะมีการเปลี่ยนแปลงที่ไม่คงที่ (non-stationary signal) ซึ่งถ้าใช้ การแปลงฟูรีเยร์ จะทำให้สิ้นเปลืองเวลาในการคำนวณ เนื่องจากมีข้อมูลมากเกินไปในการคำนวณใหม่แต่ละครั้ง ดังนั้น การแปลงฟูรีเยร์ จึงเหมาะสำหรับสัญญาณที่มีการเปลี่ยนแปลงที่คงที่ (stationary signal)



รูปที่ 2.7 แสดงลักษณะของผลของการสหสัมพันธ์ (correlation) ระหว่าง $f(t), g((t-b)/a)$



รูปที่ 2.8 แสดงลักษณะความแตกต่างของสัญญาณเอาต์พุตระหว่าง

การแปลงฟูรีเยร์ กับ การแปลงเวฟเล็ต

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การแปลงกabor (Gabor Transform : GT) เป็นทรานส์ฟอร์มที่ได้พัฒนาขึ้นเป็นแบบแรก เพื่อแก้ปัญหาที่กล่าวมาข้างต้น โดยจะเป็นการทำ การแปลงฟูริเยร์ เฉพาะช่วงเวลา และ ช่วงความถี่ที่กำหนดผ่าน ฟังก์ชันหน้าต่าง (window function :w.f.) ซึ่งฟังก์ชันหน้าต่างนี้จะใช้เกาส์เซียนฟังก์ชัน (gaussian function) เท่านั้น

$$g_\alpha(t) = \frac{1}{2\sqrt{\pi\alpha}} e^{-\frac{t^2}{4\alpha}} \quad (2.11)$$

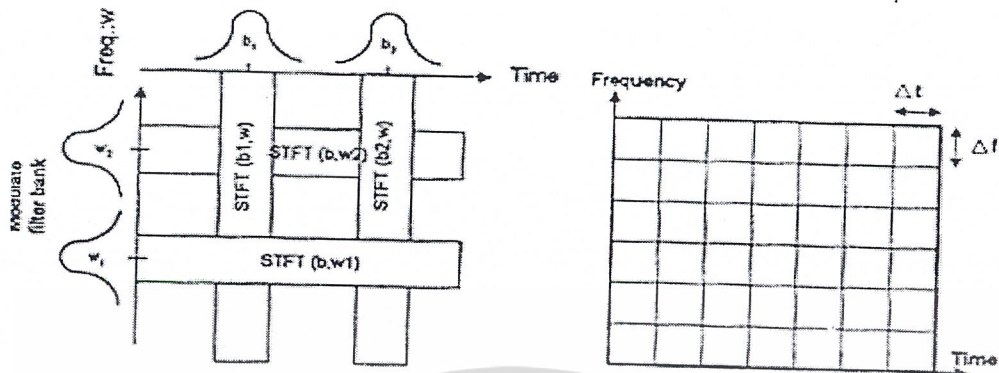
$$G_b^\alpha f(\omega) = \int_{-\infty}^{\infty} (e^{-i\omega t} f(t)) g_\alpha(t-b) dt \quad (2.12)$$

สมการที่ 2.11 เป็น ฟังก์ชันหน้าต่างเกาส์เซียน (gaussian window function) และสมการที่ 2.12 เป็นสมการของ การแปลงกabor จะเห็นว่าทรานส์ฟอร์มแบบนี้จะสามารถเลือกตำแหน่งการวิเคราะห์สัญญาณ โดยกำหนดที่พารามิเตอร์ b และเลือกช่วงความถี่ด้วยพารามิเตอร์ α แต่เนื่องจากการแปลงกabor ใช้ ฟังก์ชันหน้าต่าง แบบเดียวซึ่งอาจไม่เหมาะสมกับการประยุกต์ใช้งานในด้านต่าง ๆ ดังนั้นจึงได้มีการพัฒนาต่อมาเป็นการแปลงฟูริเยร์ในช่วงเวลาสั้น (Short Time Fourier Transform :STFT) ซึ่งจะสามารถทำการเลือกใช้ให้เหมาะสมกับสัญญาณอินพุตที่จะวิเคราะห์ได้ดังนี้

$$G_b^\alpha f(\omega) = \int_{-\infty}^{\infty} (e^{-i\omega t} f(t)) \overline{w(t-b)} dt \quad (2.13)$$

สมการที่ 2.13 จะเป็นสมการการแปลงฟูริเยร์ในช่วงเวลาสั้น โดยที่ตำแหน่งเวลาในการวิเคราะห์จะกำหนดโดยค่า “ b ” และช่วงความถี่ในการวิเคราะห์กำหนดด้วยความถี่ของฟังก์ชันหน้าต่าง นั้นๆ แต่จะสังเกตเห็นว่า ทั้งการแปลงกabor และการแปลงฟูริเยร์ในช่วงเวลาสั้น จะมีลักษณะของช่วงการวิเคราะห์ที่คงที่ดังแสดงในรูปที่ 2.9 (ช่วงเวลา และช่วงความถี่คงที่ ; fixed resolution transform) ทั้งนี้เนื่องจากสัญญาณในทางปฏิบัติ นั้น สัญญาณความถี่สูงจะมีช่วงคาบเวลาที่แคบในขณะที่สัญญาณความถี่ต่ำจะมีช่วงคาบเวลาที่กว้างกว่า ดังนั้น การแปลงกabor และการแปลงฟูริเยร์ในช่วงเวลาสั้น อาจจะทำให้ข้อมูลที่ได้จากทรานส์ฟอร์มออกมามาก หรือ น้อยเกินไป (ต้องทำการทรานส์ฟอร์มหลายช่วงเวลามาประกอบกัน จึงจะได้ข้อมูลครบถ้วนในช่วงเวลาที่ต้องการ) ดังนั้นช่วงเวลาควรจะต้องมีการเปลี่ยนแปลงสัมพันธ์กับช่วงความถี่ที่จะทำการวิเคราะห์ โดยที่ช่วงความถี่ที่สูงขึ้นจะมีช่วงเวลาในการวิเคราะห์ที่น้อยลง และในขณะที่เป็นการวิเคราะห์ช่วงความถี่ต่ำจะต้องใช้ช่วงเวลาที่ยาวกว่าในการวิเคราะห์สัญญาณ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

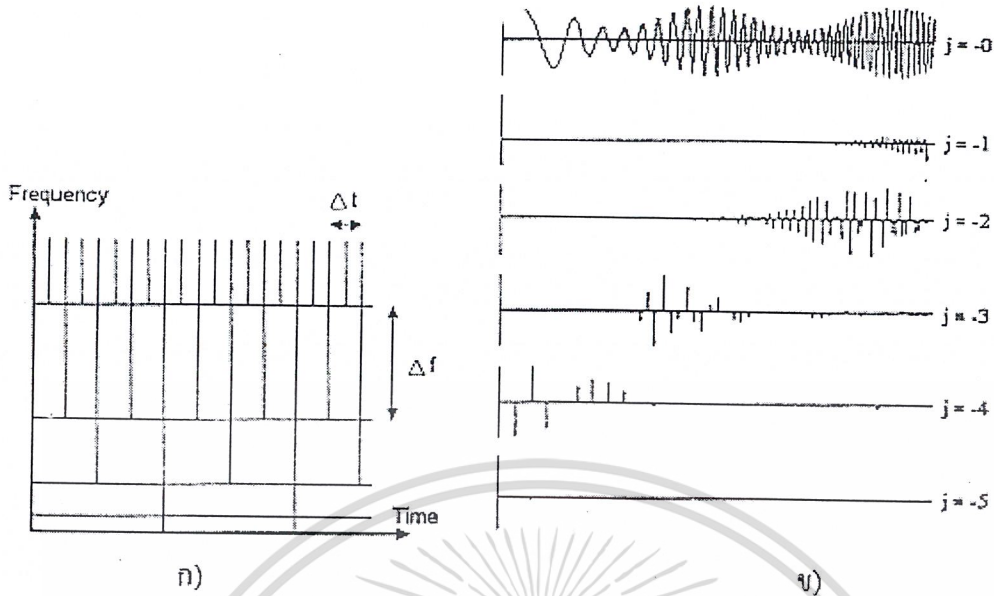


รูปที่ 2.9 แสดงลักษณะของระนาบเวลาความถี่แบบคงที่ (constant time-frequency plane)

จากเหตุผลดังกล่าวข้างต้นทำให้มีการพัฒนาเป็นการทรานส์ฟอร์มในรูปแบบใหม่ที่เรียก “การแปลงเวฟเล็ต” ซึ่งจะเป็นทรานส์ฟอร์มผ่านฟังก์ชันหน้าต่าง แต่ฟังก์ชันหน้าต่าง จะสามารถเลื่อนตำแหน่งและปรับเปลี่ยนช่วงเวลาให้เหมาะกับช่วงความถี่ที่จะวิเคราะห์ได้ โดยเรียกฟังก์ชันหน้าต่างแบบนี้ว่า “ฟังก์ชันเวฟเล็ต” (Wavelet function)

$g(t)$ จะเป็นฟังก์ชันเวฟเล็ตแม่ ซึ่งจะถูกเลื่อนตำแหน่ง และ ถูกสเกล(เปลี่ยนความถี่) โดยพารามิเตอร์ “ b ” และ “ α ” ตามลำดับ โดยที่ช่วงเวลาและความถี่ในการทรานส์ฟอร์มจะสัมพันธ์กันในลักษณะที่กล่าวมาแล้วข้างต้น ดังแสดงในรูปที่ 2.10 ก.) ซึ่งจะเห็นว่า ระนาบเวลาและความถี่ จะมีลักษณะการเปลี่ยนแปลงช่วงเวลา และความถี่ที่สัมพันธ์กันคือ ในช่วงความถี่สูงจะใช้ช่วงเวลาในการวิเคราะห์เพียงสั้น ๆ (Δt สูง Δf ต่ำ) แต่ในช่วงความถี่ต่ำจะมีช่วงเวลาในการวิเคราะห์ที่ยาวนานขึ้น (Δt ต่ำ Δf สูง) ซึ่งจะเหมาะสมกับลักษณะสัญญาณในทางปฏิบัติ ส่วนในรูปที่ 2.10 ข.) จะเป็นการแสดงลักษณะการแตกกระจายสัญญาณออกไปในระดับความละเอียด (ความถี่) ที่ต่างกันออกไป ขอให้พิจารณาเปรียบเทียบกับรูปที่ 2.7 จะพบว่ามีความสัมพันธ์กัน ในระดับ $j = -1$ จะมีเฉพาะส่วนความถี่สูง และที่ระดับที่ j ต่ำลง สัญญาณจะมีค่าความถี่ที่ต่ำด้วยสอดคล้องกับภาพของ ระนาบเวลาและความถี่ นอกจากนี้ $g(t)$ ยังมีได้หลายรูปแบบ แต่ต้องเป็นไปตามคุณสมบัติของการแปลงเวฟเล็ต ดังนั้น จึงทำให้การแปลงเวฟเล็ตมีความยืดหยุ่นและสามารถเลือกใช้ให้เหมาะสมกับงานที่นำไปใช้ได้เป็นอย่างดี

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



- ก.) แสดงลักษณะของระนาบเวลาและความถี่สำหรับการแปลงเวฟเลิต
 ข.) แสดงลักษณะการแตกกระจายสัญญาณไปยังระดับความละเอียดต่างๆ

รูปที่ 2.10 แสดงลักษณะของระนาบเวลาเทียบกับความถี่
 และลักษณะการแตกกระจายสัญญาณของเวฟเลิต

2.2.4 ความสัมพันธ์ระหว่างการแปลงเวฟเลิต และการแปลงฟูริเยร์ในลักษณะของฟังก์ชัน หน้าต่าง

จากที่ได้กล่าวมาข้างแล้วในหัวข้อที่ผ่านมา ในหัวข้อนี้จะกล่าวเปรียบเทียบ การแปลงฟูริเยร์ และการแปลงเวฟเลิต ในลักษณะ ของฟังก์ชันหน้าต่างให้ละเอียดขึ้น จากการที่การแปลงเวฟเลิตมีความสัมพันธ์กับ การแปลงฟูริเยร์ และ อนุกรมฟูริเยร์ (Fourier Series) โดยที่ การแปลงฟูริเยร์ จะเป็นการอธิบายสัญญาณในลักษณะของผลรวมของการถ่วงน้ำหนักของฟังก์ชันเอ็กซ์โพเนนเชียลที่ความถี่ต่างๆกัน น้ำหนักของแต่ละความถี่จะเป็นค่าสัมประสิทธิ์ของการทำ การแปลงฟูริเยร์ แต่ในกรณีของ การแปลงเวฟเลิต จะเป็นการนำเสนอฟังก์ชันในรูปแบบการประกอบกันของเวฟเลิตแม่ที่ถูกสเกลและเลื่อนตำแหน่ง ดังนั้นเวฟเลิตแม่จะเปรียบได้กับเอ็กซ์โพเนนเชียลฟังก์ชัน ส่วนการสเกลและการเลื่อนตำแหน่งจะเทียบได้กับการเลื่อนความถี่ (frequency shifting) ขณะที่พื้นผิว 2 มิติของสัมประสิทธิ์เวฟเลิตจะใช้แทนสัมประสิทธิ์ของฟูริเยร์ที่เป็น 1 มิติ ดังนั้นถ้าให้เวฟเลิตแม่เท่ากับ $g(t) = e^{j\omega t}$ และให้ค่าการสเกล $a = \frac{1}{\omega}$ การเลื่อนตำแหน่ง $b = 0$ จะสามารถเขียนเป็นสมการ การแปลงเวฟเลิต ได้เป็น

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$W_g f(a, b) = W_{e^{i\mu}} f\left(\frac{1}{\omega}, 0\right) \quad (2.14)$$

$$W_g f(a, b) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-j\omega t} dt = F(\omega) \quad (2.15)$$

ซึ่งจะเป็นสมการของ การแปลงฟูรีเยร์ นั่นเอง ดังนั้นจะเทียบได้ว่า การสเกลจะเป็นส่วนกลับของการเปลี่ยนแปลงความถี่ที่จะพิจารณานั้นเอง จากสมการ การแปลงฟูรีเยร์ จะเห็นว่า $b = 0$ เสมอ และเนื่องจากฟังก์ชันหน้าต่างแบบเอ็กซ์โพเนนเชียลทำการเลื่อนตำแหน่งไม่ได้ เพราะเป็นสัญญาณที่ไม่มีจุดเริ่มต้น และจุดสิ้นสุด $(-\infty, \infty)$ จึงทำการเลื่อนตำแหน่งไม่ได้ต่างกับฟังก์ชันหน้าต่างของการแปลงเวฟเล็ต ที่มีจุดเริ่มต้นและสิ้นสุด หรือมีขอบเขตที่แน่นอน (compact support) ดังนั้น จึงสามารถยกไปวางตำแหน่งใดก็ได้ทำให้สามารถเลือกตำแหน่งที่จะทำการพิจารณาสัญญาณได้

2.3 การแปลงเวฟเล็ตแบบแบ่งช่วง (Discrete wavelet transform :DWT)

ในเนื้อหาส่วนนี้จะกล่าวถึงการนำการแปลงเวฟเล็ต (Wavelet transform: WT) แบบแบ่งช่วง (discrete) มาวิเคราะห์สัญญาณอินพุตที่มีลักษณะเป็นข้อมูลการสุ่ม (sample data) โดยเริ่มจากคุณสมบัติที่สำคัญของการแปลงเวฟเล็ตที่เกี่ยวกับการวิเคราะห์สัญญาณที่สามารถเลือกระดับความละเอียดได้ (Multiresolution analysis : MRA) จากนั้นจะพิจารณาการแปลงเวฟเล็ตแบบแบ่งช่วง ในลักษณะฟิลเตอร์แบงก์ (filter banks) ที่จะกล่าวถึงการกำหนดการตอบสนองอิมพัลส์ ของตัวฟิลเตอร์ที่นำมาใช้ในกระบวนการ การแปลงเวฟเล็ตแบบแบ่งช่วง

2.3.1 ปริภูมิเวกเตอร์ในการวิเคราะห์สัญญาณ

พิจารณา a, b เป็นจำนวนจริงใด ๆ และ \hat{i}, \hat{j} เป็นเวกเตอร์หนึ่งหน่วย (Unit vector) ในปริภูมิเวกเตอร์ (vector space : V) ดังนั้น ถ้า $a\hat{i} + b\hat{j} \in V$ แล้ว จะได้ว่า เวกเตอร์ใด ๆ ที่ประกอบขึ้นจากเวกเตอร์หนึ่งหน่วยหนึ่งตัวหรือหลายตัว แล้วเวกเตอร์นั้นยังคงอยู่ในปริภูมิเวกเตอร์นี้ (V) ดังนั้นเวกเตอร์หนึ่งหน่วยดังกล่าวจะเรียกว่าเป็น เวกเตอร์พื้นฐาน (basis vector) แต่เราจะพิจารณาเวกเตอร์เป็นฟังก์ชัน นั่นคือจะเรียกเวกเตอร์พื้นฐานนี้ใหม่ว่า ฟังก์ชันพื้นฐาน (basis function : b.f.) ถ้าฟังก์ชันพื้นฐานของเวกเตอร์ทำผลคูณภายใน (inner product) กัน เช่น \hat{i}, \hat{j} แล้วมีค่าเป็นศูนย์ จะได้ว่า ฟังก์ชันพื้นฐานดังกล่าวจะแสดงคุณสมบัติออร์ทอโกนัล (orthogonal) ซึ่งกันและกัน และถ้าฟังก์ชันพื้นฐานของเวกเตอร์ทำผลคูณภายในตัวเองแล้วมีค่าเป็นหนึ่ง ฟังก์ชันพื้นฐานที่มีคุณสมบัติทั้งสองก็จะเรียกว่าออร์thonormal (orthonormal : o.n.)

ถ้าพิจารณาในลักษณะของสัญญาณ อาจกล่าวได้ว่า ฟังก์ชันพื้นฐาน เป็นสัญญาณพื้นฐานเล็ก ๆ ที่สามารถนำมาประกอบกันเป็นปริภูมิของสัญญาณใด ๆ ดังนั้น ถ้าให้ U_i เป็นฟังก์ชันพื้นฐานที่เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ออร์thonormal (orthonormal basis function :o.n.b.f.) ใด ๆ และ C_i เป็นค่าสัมประสิทธิ์ของ U_i จะได้ว่า สัญญาณ v ใด ๆ นั้น จะสามารถประกอบขึ้นจากฟังก์ชันพื้นฐานที่ออร์thonormalที่มีค่าขนาดต่าง ๆ มารวมกันดังสมการ

$$v = \sum_{i=-\infty}^{\infty} C_i U_i \quad , \quad v \in V \quad (2.16)$$

2.3.2 การวิเคราะห์แบบหลายระดับความละเอียดของมอร์เลต (Mallat)

สมมติให้ V_j เป็นปริภูมิเวกเตอร์ที่มี j แสดงถึงระดับความละเอียดและจำนวนของฟังก์ชันพื้นฐาน ที่ประกอบขึ้นเป็นฟังก์ชันนั้น จากหลักการของมอร์เลต ที่ได้อธิบายลักษณะคุณสมบัติของการวิเคราะห์สัญญาณที่ระดับความละเอียดต่าง ๆ ได้สรุปลักษณะคุณสมบัติได้ดังนี้

- MRA 1) $V_{-\infty} \dots \subset V_{-1} \subset V_0 \subset V_1 \dots \subset V_{\infty}$
- MRA 2) $Close_{L^2}(\bigcup_{j \in ZZ} V_j) = L^2(IR)$; $j \in ZZ$ (เซตของจำนวนเต็ม) , IR เป็นเซตของจำนวนจริง
- MRA 3) $(\bigcap_{j \in ZZ} V_j) = \{0\}$
- MRA 4) $V_i \oplus W_j = V_{j+1}$; $j \in ZZ$
- MRA 5) $f(x) \in V_j \Leftrightarrow f(2x) \in V_{j+1}$; $j \in ZZ$

จากลักษณะคุณสมบัติทั้ง 5 ข้อ ถ้ากำหนดให้ $f(t) \in S$ เมื่อ S เป็นปริภูมิเวกเตอร์ของสัญญาณ เมื่อพิจารณาเทียบกับ MRA 2) จะได้ว่า สัญญาณ $f(t)$ สามารถประมาณให้อยู่ในปริภูมิเวกเตอร์ที่ระดับความละเอียด j ใด ๆ ได้โดยถ้าระดับความละเอียดเพิ่มขึ้นถึงอนันต์สัญญาณที่ประมาณนั้น ยังคงลู่เข้าสู่สัญญาณต้นกำเนิด นั่นคือ $f(t) \in L^2(IR)$ และในทางตรงกันข้าม ถ้าระดับความละเอียดที่ระดับ j น้อยลงเรื่อยๆ จะทำให้สัญญาณที่ประมาณมีข่าวสารสูญหายไปมากขึ้น ตามลักษณะของ MRA 3)

พิจารณาปริภูมิเวกเตอร์ที่ระดับความละเอียด j จะมี ฟังก์ชันพื้นฐาน ที่จะประกอบกันเป็นสัญญาณการประมาณของ $f(t)$ เมื่อ $f(t) \in V_j$ ซึ่งเรียกฟังก์ชันพื้นฐาน เหล่านี้ว่า ฟังก์ชันสเกลลิง (Scaling function) ซึ่ง ฟังก์ชันสเกลลิง จัดเป็นสัญญาณพื้นฐานย่อย ๆ ที่จะเกิดที่ตำแหน่งที่เวลาต่าง ๆ กัน ภายใน V_j และมีความถี่ต่างกันภายใน V_j เดียวกัน ดังนั้นสามารถกำหนดเซตของฟังก์ชันสเกลลิง ในเทอมของการเลื่อนตำแหน่งเป็นจำนวนเต็มของฟังก์ชันสเกลลิงพื้นฐานที่ปริภูมิ V_0 ได้คือ

$$\phi_k(t) = \phi(t - k) \quad (2.17)$$

เมื่อ $k \in ZZ$ และ $\phi \in L^2$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

โดยที่ k จะเป็นตำแหน่งการเกิดของ $\phi(t)$ แต่ละตัว และปริภูมิย่อยของ $L^2(\mathbb{R})$ ถูกแผ่คลุม (span) โดย ฟังก์ชันสเกลลิ่งเหล่านี้ที่กำหนดโดย

$$V_0 = \text{span}\{\phi_k(t)\} \quad (2.18)$$

สำหรับทุกจำนวนเต็ม k จาก ∞ ถึง $-\infty$

ดังนั้น จะสามารถประมาณฟังก์ชันสัญญาณ $f(t)$ ภายในปริภูมิ V_0 ได้คือ

$$f(t) = \sum_k a_k \phi_k(t) \quad ; \quad f(t) \in V_0 \quad (2.19)$$

เนื่องจากความถี่จะเปลี่ยนแปลงขึ้นอยู่กับระดับความละเอียดของปริภูมิ j นั้น ๆ โดยอาศัยลักษณะคุณสมบัติที่ MRA 5) จะได้ว่า

$$f(x) \in V_0 \Leftrightarrow f(2x) \in V_1 \quad (2.20)$$

เมื่อ $j = 0$

นั่นคือที่ระดับ V_1 มีความถี่เป็นสองเท่าของความถี่ที่ระดับ V_0 ลักษณะดังกล่าวก็คือการสเกลทางเวลาของสเกลลิ่งฟังก์ชัน ดังนั้นเซตของสเกลลิ่งฟังก์ชันที่เกิดจากการทำสเกล และเลื่อนตำแหน่ง ของฟังก์ชันสเกลลิ่งพื้นฐาน ที่ระดับ j และ $j+1$ ใด ๆ เขียนเป็นสมการได้คือ

$$\phi_{j,k}(t) = \text{const} \times \phi(2^j t - k) \quad (2.21)$$

const เป็นค่าคงที่ เพื่อทำการนอร์มอลไลซ์ฟังก์ชันสเกลลิ่งที่เกิดจากการสเกล (scaling) จากคุณสมบัติออร์ทอโกนัล ซึ่งกันและกันของฟังก์ชันสเกลลิ่ง ที่พิจารณาจาก

$$\langle \phi_{j,k}, \phi_{j,l} \rangle = \int \phi_{j,k}^*(t) \phi_{j,l}(t) dt = 0 \quad (2.22)$$

เมื่อ $k \neq l$

จากสมการที่ (2.22) เมื่อ $k = l$ ก็จะเป็นการหาขนาดหรือนอร์มอลไลซ์ ของตัวเอง ถ้าขนาดเท่ากับหนึ่งจะได้ว่า

$$\int |\phi_{j,k}(t)|^2 dt = 1 \quad (2.23)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า จากสมการที่ (2.21) นำมาแทนในสมการที่ (2.23) เพื่อหาค่า const จะได้ว่า

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$\int \text{const}^2 \phi^2(2^j t - k) dt = 1$$

$$2^{-j} \text{const}^2 \int \phi^2(2^j t - k) d(2^j t) = 1$$

เนื่องจากสมการที่ (2.23) จะได้

$$2^{-j} \text{const}^2 = 1$$

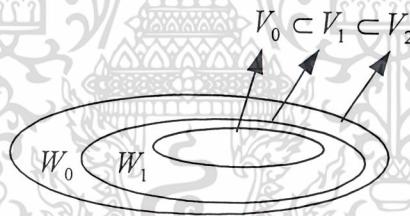
ดังนั้น

$$\text{const} = 2^{j/2}$$

จากสมการที่ (2.21) สามารถเขียนได้ใหม่คือ

$$\phi_{j,k}(t) = 2^{j/2} \phi(2^j t - k) \quad (2.24)$$

จากลักษณะคุณสมบัติ MRA 1) สามารถแสดงกลุ่มของปริภูมิเวกเตอร์ได้ดังรูปที่ 2.11



รูปที่ 2.11 แสดงกลุ่มของปริภูมิเวกเตอร์ที่ถูกแผ่คลุมโดยสเกลลิงฟังก์ชัน

จากรูปที่ 2.11 $V_0 \subset V_1$ จะได้ว่าสเกลลิงฟังก์ชันในปริภูมิ V_0 เป็นสับเซตของสเกลลิงฟังก์ชันในปริภูมิ V_1 ดังนั้น สเกลลิงฟังก์ชันในปริภูมิ V_0 สามารถเขียนได้เหมือนกับการรวมเชิงเส้นของฟังก์ชันพื้นฐาน $\sqrt{2}\phi(2t - k)$ ของ $V_1; j=1$ นั่นคือ

$$\phi(t) = \sum_k h(k) \sqrt{2} \phi(2t - k) \quad (2.25)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$h(k)$ เป็นเซตสัมประสิทธิ์สเกลลิงฟังก์ชัน หาได้จาก $\langle \phi(t), \sqrt{2}\phi(2t-k) \rangle$ และสมการที่ (2.25) จะเรียกว่า สมการรีเคอร์ซีฟ (recursive equation) หรือบางครั้งอาจเรียกว่า สมการรีฟายน์เมนต์ (refinement equation) หรือ สมการไดเลชัน (dilation equation)

จากรูปที่ 2.11 ภายในปริภูมิ V_1 จะประกอบด้วยปริภูมิ V_0 และปริภูมิที่เป็นส่วนประกอบออร์ทอกอนัล (orthogonal complement) ของ V_1 คือ W_0 นั่นคือ

$$V_1 = V_0 \oplus W_0 \quad (2.26)$$

เมื่อพิจารณาลักษณะคุณสมบัติตาม MRA 4) จะได้ว่า

$$V_2 = V_1 \oplus W_1 \quad (2.27)$$

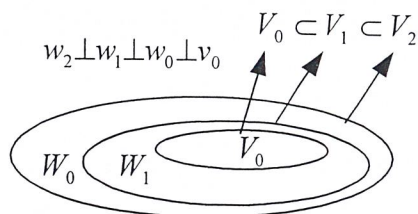
เมื่อนำสมการที่ (2.26) มาแทนใน สมการที่ (2.27)

$$V_2 = V_0 \oplus W_0 \oplus W_1 \quad (2.28)$$

จะนั้นโดยทั่วไปตามลักษณะคุณสมบัติ MRA 2) จะได้

$$L^2 = V_0 \oplus W_1 \oplus W_2 \oplus \dots \quad (2.29)$$

นั่นคือ ภายในปริภูมิของ V_{j+1} จะประกอบด้วย ปริภูมิ V_j และปริภูมิ W_j โดยที่สมาชิกในปริภูมิ W_j ซึ่งจะออร์ทอกอนัล กับ สเกลลิงฟังก์ชัน ในปริภูมิ V_j เรียกว่า เวฟเล็ตฟังก์ชัน (Wavelet function : $\psi(t)$) ดังรูปที่ 2.12



รูปที่ 2.12 แสดงปริภูมิเวกเตอร์ของสเกลลิงฟังก์ชันและเวฟเล็ตฟังก์ชัน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สมการที่ (2.29) จะเห็นว่า V_0 เป็นปริภูมิเริ่มต้นที่ถูกแผ่คลุมด้วยสเกลลิงฟังก์ชัน $\phi(t-k)$ ดังนั้น เมื่อพิจารณาพร้อมกับ MRA 1) สเกลของปริภูมิเริ่มต้นอาจจะเริ่มที่หรือเลือกที่ระดับความละเอียดที่สูง เช่น $j=10$

$$L^2 = V_{10} \oplus W_{10} \oplus W_{11} \oplus \dots \quad (2.30)$$

หรือระดับความละเอียดต่ำ เช่น $j=-5$

$$L^2 = V_{-5} \oplus W_{-5} \oplus W_{-4} \oplus \dots \quad (2.31)$$

หรือที่ $j = \infty$

$$L^2 = \dots \oplus W_{-2} \oplus W_{-1} \oplus W_0 \oplus W_1 \oplus W_2 \oplus \dots \quad (2.32)$$

จากสมการที่ (2.32) เทียบกับสมการที่ (2.29) จะได้

$$W_{-\infty} \oplus \dots \oplus W_{-1} = V_0 \quad (2.33)$$

เนื่องจาก $f(t) \in L^2(\mathbb{R})$ จะได้ว่า $f(t)$ จะประกอบด้วย เวฟเลตฟังก์ชันในปริภูมิ W_j นั่นคือสามารถประมาณฟังก์ชัน $f(t)$ ได้คือ

$$f(t) = \sum_{j,k} a_{j,k} \psi_{j,k}(t) \quad (2.34)$$

โดย $a_{j,k}$ เป็นสัมประสิทธิ์ที่จะเรียกว่า ดิสครีตเวฟเลตทรานส์ฟอร์ม (Discrete wavelet transform : DWT) ของ $f(t)$ ที่สามารถคำนวณหาได้จากการใช้ ผลคูณภายใน คือ

$$a_{j,k} = \langle \psi_{j,k}(t), f(t) \rangle \quad (2.35)$$

ส่วน $\psi_{j,k}(t)$ คือ เวฟเลตฟังก์ชัน ที่ได้จากการสเกล j และการเลื่อนตำแหน่ง k ของเวฟเลตแม่ (Mother wavelet : $\psi(t)$)

เมื่อพิจารณาจากสมการ ปริภูมิ W_0 จะมีคุณสมบัติต่าง ๆ เหมือนกับ ปริภูมิ V_0 เพียงแต่จะเป็นส่วนประกอบย่อยที่ประกอบอยู่ในปริภูมิ V_1 ดังนั้น ที่ระดับความละเอียดใด ๆ (j) และเอกสาคูพิจารณาคุณสมบัติเหมือนสเกลลิงฟังก์ชัน จะได้สมการที่คล้ายกับสมการที่ (2.24) คือ ใช้ประโยชน์ด้านการคำนวณว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$\psi_{j,k}(t) = 2^{j/2} \psi(2^j t - k) \quad (2.36)$$

เนื่องจาก เวฟเล็ตเหล่านี้จะอยู่ในปริภูมิที่แผ่คลุมโดยสเกลลิงฟังก์ชันถัดไป นั่นคือ $W_0 \subset V_1$ และในทำนองเดียวกันกับสมการที่ (2.25) และสมการที่ (2.36) สามารถเขียนเวฟเล็ตฟังก์ชันเป็นลักษณะผลบวกเชิงเส้นของสเกลลิงฟังก์ชันพื้นฐาน (basis scaling function) ของปริภูมิ V_1 คือ

$$\psi(t) = \sum_k h_1(k) \sqrt{2} \phi(2t - k) \quad ; k \in \mathbb{Z} \quad (2.37)$$

เป็นเซตสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตฟังก์ชัน โดยมีความสัมพันธ์กับเซตสัมประสิทธิ์สเกลลิงฟังก์ชัน ($h(k)$) จากลักษณะคุณสมบัติ MRA 4) จะได้ว่า

$$\langle \phi_{j,k}(t), \psi_{j,l}(t) \rangle = \int \phi_{j,k}^*(t) \psi_{j,l}(t) dt = 0 \quad (2.38)$$

เมื่อ $j, k, l \in \mathbb{Z}$

จากสมการที่ (2.38) จะได้ความสัมพันธ์ของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ต ที่ออร์ทอกอนัลกับสัมประสิทธิ์สเกลลิงดังสมการที่ (2.39)

$$h_1(k) = (-1)^k h(N-1-k) \quad (2.39)$$

เมื่อ N เป็นจำนวนข้อมูลของเซตสัมประสิทธิ์สเกลลิง ($h(k)$)

จากสมการที่ (2.29) เราสามารถสร้างฟังก์ชันใด ๆ จากเซตของฟังก์ชัน $\phi_k(t)$ และ $\psi_{j,k}(t)$ แผ่คลุม $L^2(\mathbb{R})$ ทั้งหมด สำหรับฟังก์ชันใด ๆ $g(t) \in L^2(\mathbb{R})$ จะได้

$$g(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} c(k) \phi_k(t) + \sum_{j=0}^{\infty} \sum_{k=-\infty}^{\infty} d(j,k) \psi_{j,k}(t) \quad (2.40)$$

ที่จะเหมือนกับการกระจายอนุกรมในเทอมของฟังก์ชันสเกลลิงและเวฟเล็ต จากสมการที่ (2.40) ในการกระจายอนุกรม $g(t)$ เทอมแรกของสมการ เป็นผลรวมแสดงถึงความละเอียดต่ำ หรือการประมาณที่หยาบ (coarse approximation) ของ $g(t)$ สำหรับแต่ละการเพิ่มของ j ในเทอมที่สองจะแสดงถึงความละเอียดที่สูงขึ้นและทำให้รายละเอียดของข้อมูล (detail) เพิ่มขึ้น เหมือนกับอนุกรมฟูริเยร์ โดยสมการที่ (2.40) ดังกล่าวจะเลือกปริภูมิสเกลลิงฟังก์ชันที่สเกล j ใดก็ได้ (สมการที่ (2.41) ใช้ $j=0$ กำหนดกลุ่มของสเกลลิงฟังก์ชัน) คือ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$g(t) = \sum_k c_{j_0}(k) \phi_{j_0,k}(t) + \sum_k \sum_{j=j_0}^{\infty} d_j(k) \psi_{j,k}(t) \quad (2.41)$$

จากสมการที่ (2.41) สัมประสิทธิ์ทั้งสองเทอมสามารถคำนวณจากผลคูณภายใน คือ

$$c_j(k) = \langle g(t), \phi_{j,k}(t) \rangle \quad (2.42)$$

$$d_j(k) = \langle g(t), \psi_{j,k}(t) \rangle \quad (2.43)$$

สัมประสิทธิ์ในการกระจายของเวฟเล็ต จะถูกเรียกว่า คิสิกรีตเวฟเล็ตทรานส์ฟอร์ม ของ $g(t)$

2.3.3 การแปลงเวฟเล็ตโดยใช้หลักการของการวิเคราะห์ฟิลเตอร์เบงค์

ในการประยุกต์ ตัวสัมประสิทธิ์ $h(n)$ และ $h_1(n)$ ที่กำหนดในสมการที่ (2.25) และ (2.37) และสัมประสิทธิ์ $c_j(k)$ และ $d_j(k)$ ในสมการที่ (2.42) และ (2.43) สามารถพิจารณาองเหมือนกับดิจิตอลฟิลเตอร์ (digital filter) และสัญญาณดิจิตอล (digital signal) ตามลำดับ ซึ่งทฤษฎีเวฟเล็ตนี้สามารถจะพัฒนาและศึกษาโดยการวิเคราะห์ใช้ฟิลเตอร์เบงค์ โดยลักษณะของฟิลเตอร์เบงค์ เปรียบเสมือนการแยกองค์ประกอบของสัญญาณ

การวิเคราะห์จากระดับที่ความละเอียดสูง (fine scale) ไปยังระดับความละเอียดต่ำ (coarse scale)

จากสมการรีเคอร์ซีฟ สมการที่ (2.25)

$$\phi(t) = \sum_n h(n) \sqrt{2} \phi(2t - n) \quad (2.44)$$

ถ้าทำการสเกลและเลื่อนตำแหน่งของตัวแปรเวลาจะได้ว่า

$$\begin{aligned} \phi(2^j t - k) &= \sum_n h(n) \sqrt{2} \phi(2^j t - n) \\ &= \sum_n h(n) \sqrt{2} \phi(2^{j+1} t - 2k - n) \end{aligned} \quad (2.45)$$

จากสมการที่ (2.45) ทำการเปลี่ยนตัวแปร โดยให้ $m = 2k + n$ จะได้

$$\phi(2^j t - k) = \sum_m h(m - 2k) \sqrt{2} \phi(2^{j+1} t - m) \quad (2.46)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เมื่อพิจารณา V_j ในทำนองเดียวกับ สมการที่ (2.18) จะได้ว่า

$$V_j = \text{span}\{2^{j/2} \phi(2^j t - k)\} \quad (2.47)$$

ดังนั้น เมื่อ $f(t) \in V_{j+1}$ แล้ว

$$f(t) = \sum_k c_{j+1}(k) 2^{(j+1)/2} \phi(2^{j+1} t - k) \quad (2.48)$$

จากสมการที่ (2.48) พิจารณาที่สเกลของ $j+1$ และ $f(t)$ เกิดจากสเกลลิงฟังก์ชันอย่างเดียวไม่มีเวฟเลตฟังก์ชัน ดังนั้นที่สเกลความละเอียดต่ำ เวฟเลตฟังก์ชันจำเป็นสำหรับ

$$f(t) = \sum_k c_j(k) 2^{j/2} \phi(2^j t - k) + \sum_k d_j(k) 2^{j/2} \psi(2^j t - k) \quad (2.49)$$

ถ้า $\phi_{j,k}(t)$ และ $\psi_{j,k}(t)$ เป็นออร์ทอกอรัลกัน จะได้ว่าสัมประสิทธิ์สเกลลิงที่ระดับ j ($c_j(k)$) จะหาได้โดยผลคูณภายใน คือ

$$c_j(k) = \langle f(t), \phi_{j,k}(t) \rangle \quad (2.50)$$

เมื่อนำสมการที่ (2.46) แทนลงในสมการที่ (2.50) จะได้

$$\begin{aligned} c_j(k) &= \langle f(t), 2^{j/2} \phi(2^j t - k) \rangle \\ &= \left\langle f(t), 2^{j/2} \sum_m h(m-2k) \sqrt{2} \phi(2^{j+1} t - m) \right\rangle \\ &= \sum_m h(m-2k) \langle f(t), 2^{j+1/2} \phi(2^{j+1} t - m) \rangle \end{aligned} \quad (2.51)$$

จากสมการที่ (2.50) เมื่อเทียบกับ สมการที่ (2.51)

$$c_j(k) = \sum_m h(m-2k) c_{j+1}(m) \quad (2.52)$$

ในทำนองเดียวกันกับกระบวนการตามสมการที่ (2.52) สำหรับสัมประสิทธิ์เวฟเลต คือ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$d_j(k) = \sum_m h_1(m-2k)c_{j+1}(m) \quad (2.53)$$

การฟิลเตอร์ และการลดอัตราการสุ่มค่าตัวอย่างลง (Down sampling)

ในรูปแบบการประมวลผลสัญญาณดิจิทัล, การฟิลเตอร์สัญญาณที่เป็นลำดับ จะใช้การทำคอนโวลูชันระหว่างลำดับ (Sequence) กับเซตของจำนวนสัมประสิทธิ์ตัวฟิลเตอร์

เมื่อพิจารณาสำหรับ ลำดับของอินพุต (input sequence; $x(n)$) และสัมประสิทธิ์ฟิลเตอร์ (filter coefficient; $h(n)$) จะได้ ลำดับของเอาต์พุต (output sequence; $y(n)$) โดย

$$y(n) = \sum_{k=0}^{N-1} h(k)x(n-k) \quad (2.54)$$

หรือเขียนในลักษณะการคอนโวลูชัน

$$y(n) = h(n) \otimes x(n) \quad (2.55)$$

ดังนั้น จากสมการที่ (2.52) ทำให้อยู่ในลักษณะการคอนโวลูชัน ได้ดังสมการ (2.56)

$$c_j(k) = \sum_m h(m-2k)c_{j+1}(m) \quad (2.56)$$

ให้ $m-2k = -x$ ดังนั้น $m = 2k-x$ แทนค่าในสมการที่ (2.56)

$$c_j(k) = \sum_m h(-x)c_{j+1}(2k-x) \quad (2.57)$$

จากสมการที่ (2.54) และ (2.55) ดังนั้นจัดรูปสมการที่ (2.57) จะได้

$$c_j(k) = h(-2k) \otimes c_{j+1}(2k) \quad (2.58)$$

หรือ

$$c_j(k) = h(-n) \otimes c_{j+1}(n) \quad \text{เมื่อ } n = 2k \quad (2.59)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นิยมนำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

และในทำนองเดียวกันกับสมการที่ (2.59) สามารถเขียนสมการที่ (2.53) ในลักษณะการคอนโวลูชันได้เป็น

$$d_j(k) = h_1(-n) \otimes c_{j+1}(n) \quad \text{เมื่อ } n = 2k \quad (2.60)$$

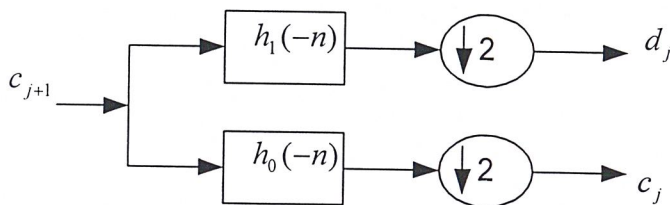
จากสมการที่ (2.59) และ(2.60) สัมประสิทธิ์ $c_j(k)$ และ $d_j(k)$ จะได้จากสัมประสิทธิ์ $c_{j+1}(2k)$ ดังนั้น เมื่อพิจารณาเทียบกับหลักการฟิลเตอร์แบงก์ กับการฟิลเตอร์สัญญาณดิจิทัลแล้ว เซตสัมประสิทธิ์ของ $h(-n)$ และ $h_1(-n)$ เทียบได้กับ สัมประสิทธิ์ของตัวฟิลเตอร์ทางดิจิทัล และตัวชี้ (index) ที่แสดงถึงลำดับของสัญญาณ ของ $c_j(k)$ และ $d_j(k)$ ได้จากการคอนโวลูชันกับ $h(-n)$ หรือ $h_1(-n)$ แล้วชักค่าตัวอย่างลงสองเท่า เรียกว่าการลดค่าการชักค่าตัวอย่าง หรือ อาจเรียกว่าดีซิเมเตอร์ (Decimator) ดังรูปที่ 2.13



รูปที่ 2.13 แสดงการลดอัตราการชักค่าตัวอย่างลงครึ่งหนึ่ง

นอกจากการทำกรลดค่าการชักค่าตัวอย่างจะทำให้เกิดการสูญหายของข้อมูลเนื่องจากครึ่งหนึ่งของข้อมูลต้องถูกตัดออกไป แต่ถ้าสัญญาณที่พิจารณาเป็นสัญญาณที่มีขอบเขตจำกัดจะไม่มี การสูญเสียของข่าวสารที่เกิดจากการลดค่าการชักค่าตัวอย่าง

ดังนั้นตัวกรองความถี่แบบดิจิทัล และการลดอัตราการชักค่าตัวอย่าง จะนำมาใช้กับสมการ และตามหลักการของฟิลเตอร์แบงก์ ของสัญญาณ ดังรูปที่ 2.14

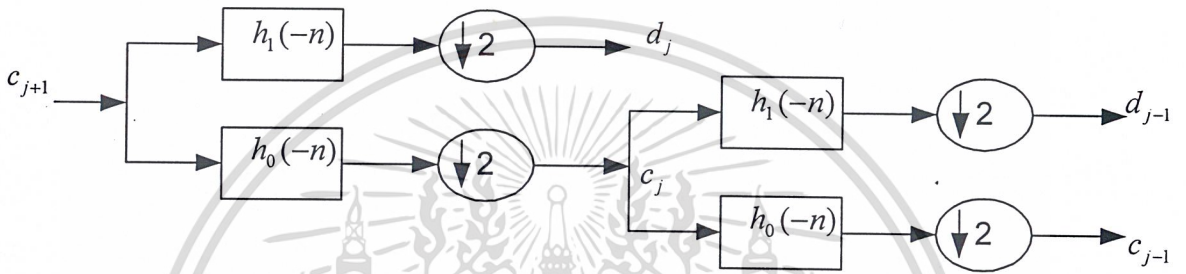


รูปที่ 2.14 แสดงการวิเคราะห์สัญญาณด้วย two-band

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

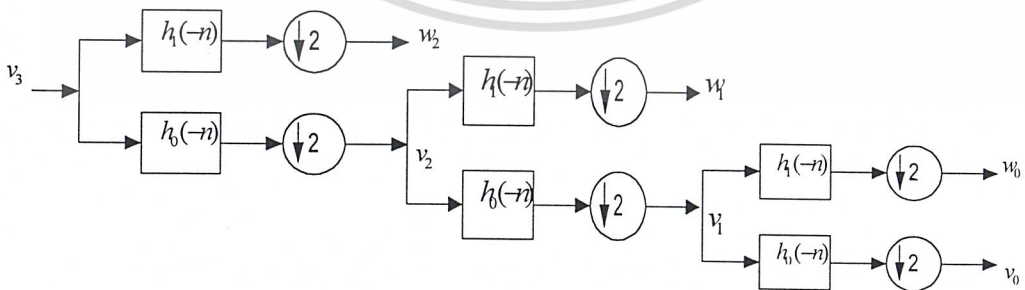
ถ้าจำนวนของตัวสัมประสิทธิ์ฟิลเตอร์มีจำนวนจำกัดขนาด N แล้ว ตัวฟิลเตอร์จะเรียกว่า การตอบสนองอิมพัลส์ที่จำกัด (finite impulse response; FIR) และจะเรียกว่า การตอบสนองอิมพัลส์ไม่จำกัด (infinite impulse response; IIR) ถ้าจำนวนของตัวสัมประสิทธิ์ฟิลเตอร์มีจำนวนไม่จำกัด

จากรูปที่ 2.14 แสดงการกรองสัญญาณหรือแยกสัญญาณ (Decomposition) c_{j+1} ที่ระดับ $j+1$ ไปสู่สัมประสิทธิ์ c_j และ d_j ที่ระดับ j ดังนั้น ถ้านำฟิลเตอร์เบงค์ดังกล่าวมาแยกสัญญาณ (สัมประสิทธิ์สเกลลิง) อีก เพื่อให้ได้สเกลที่หายากอีก เช่น สเกล $j-1$ ดังรูปที่ 2.15



รูปที่ 2.15 แสดงการแตกกระจายสัญญาณจากระดับ $j+1$ ไปยังระดับ $j-1$

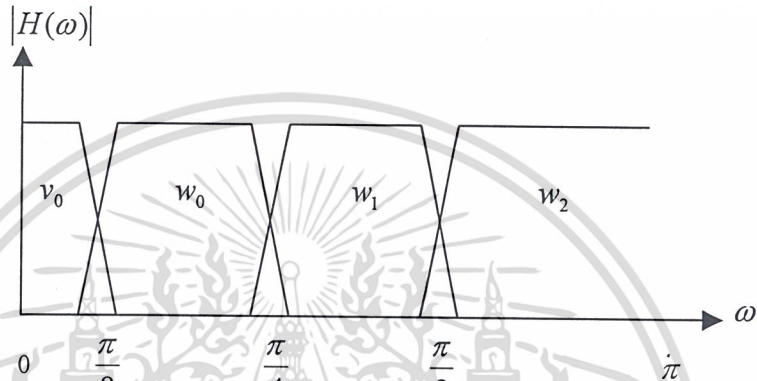
สำหรับในทางปฏิบัติสัญญาณใดที่มีช่วงของสัญญาณจำกัด จะมีระดับสูงสุดที่ $j = J$ ด้วยการเริ่มต้นอธิบายสัญญาณที่ระดับความละเอียดสูง (high resolution) ในเทอมของสัมประสิทธิ์ c_j และจะวิเคราะห์ลงไปสู่ระดับความละเอียดต่ำ (low resolution) $j = j_0$ ดังนั้นจะต้องใช้ขั้นตอนการแยกสัญญาณ $J - j_0$ ขั้นตอน เช่นในปริภูมิ V_3



รูปที่ 2.16 แสดงการแตกกระจายสัญญาณใน V_3 ไปสู่สเกล $j = 0$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เนื่องจากในปริภูมิ V_3 จะถูกแตกกระจายสัญญาณไปสู่ระดับ $j = 2$ ทั้งในปริภูมิของสเกลลิง (V_2) และปริภูมิของเวฟเลต (W_2) ซึ่งในปริภูมิเวกเตอร์ที่สเกล $j = 2$ จะมีความละเอียดที่สูงกว่าปริภูมิที่สเกล $j = 1$ เมื่อพิจารณาในลักษณะทางด้านความถี่ของสัญญาณ ระดับความละเอียดที่สูงเปรียบได้กับสัญญาณที่มีความถี่สูง ดังนั้น จากรูปที่ 2.16 ตัวฟิลเตอร์ของสัมประสิทธิ์ $h_1(n)$ จะกรองแยกสัญญาณความถี่สูง ที่ระดับ $j = 2$ ออกมาจาก V_3 และตัวฟิลเตอร์ของสัมประสิทธิ์ $h_0(n)$ ก็จะกรองแยกสัญญาณความถี่ต่ำออกจาก V_3 ด้วย นั่นคือ $h_1(n)$ จะเป็น การกรองความถี่สูง (highpass filter) และ $h_0(n)$ เป็น การกรองความถี่ต่ำ (lowpass filter) จากรูปที่ 2.16 เมื่อแสดงในลักษณะการวิเคราะห์ทางด้านความถี่ จะแสดงได้ดังรูปที่ 2.17



รูปที่ 2.17 แสดงแถบความถี่จากการผ่านการกรองของ $h_0(n)$ และ $h_1(n)$

ดังนั้นสำหรับ $f(t) \in V_j$ และจากสมการ จะได้ว่า

$$f(t) = \sum_k c_j(k) \phi_{j,k}(t) \quad (2.61)$$

$$f(t) = \sum_k c_{j-1}(k) \phi_{j-1,k}(t) + \sum_k d_{j-1}(k) \psi_{j-1,k}(t) \quad (2.62)$$

$$f(t) = \sum_k c_{j-2}(k) \phi_{j-2,k}(t) + \sum_k \sum_{j=j-2}^{j-1} d_{j-2}(k) \psi_{j,k}(t) \quad (2.63)$$

$$f(t) = \sum_k c_{j_0}(k) \phi_{j_0,k}(t) + \sum_k \sum_{j=j_0}^{j-1} d_j(k) \psi_{j,k}(t) \quad (2.64)$$

สมการที่ (2.64) เป็นบางส่วนของสมการที่ (2.41) ที่จำกัดของเขตของระดับ

การสังเคราะห์ที่ความละเอียดต่ำไปยังความละเอียดสูง

จากการแตกกระจายสัญญาณไปสู่ระดับต่าง ๆ ดังรูปที่ 2.16 เมื่อต้องการสร้างกลับคืน (reconstruction) ไปสู่สัญญาณที่ระดับที่ละเอียดเหมือนเดิม จะสามารถสร้างได้จากการรวม (combination) ของฟังก์ชันสเกลลิงและสัมประสิทธิ์เวฟเลตที่ความละเอียดต่ำ โดยการพิจารณาสัญญาณในปริภูมิของไม่วาร์ณใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ฟังก์ชันระดับ คือ $j+1$ ($f(t) \in V_{j+1}$) ซึ่งฟังก์ชันของสัญญาณสามารถเขียนในเทอมของสเกลลิงฟังก์ชันเหมือนสมการที่ (2.48)

$$f(t) = \sum_k c_{j+1}(k) 2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - k) \quad (2.65)$$

หรือในเทอมที่ประกอบด้วยฟังก์ชันเวฟเล็ต เหมือนสมการที่ (2.49)

$$f(t) = \sum_k c_j(k) 2^{j/2} \phi(2^j t - k) + \sum_k d_j(k) 2^{j/2} \psi(2^j t - k) \quad (2.66)$$

โดยการแทนสมการที่ (2.45) และสมการที่ (2.37) ลงในสมการที่ (2.66)

$$\begin{aligned} f(t) &= \sum_k c_j(k) \sum_n h_0(n) 2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - 2k - n) \\ &+ \sum_k d_j(k) \sum_n h_1(n) 2^{j+1/2} \psi(2^{j+1}t - 2k - n) \end{aligned} \quad (2.67)$$

จากสมการที่ (2.65) สามารถหาค่า $c_{j+1}(k)$ จากการคูณด้วย $2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - k)$

$$c_{j+1}(k) = \langle f(t), \phi_{j+1,k}(t) \rangle \quad (2.68)$$

จากสมการที่ (2.67) จัดแทนตัวแปรใหม่ด้วยตัวแปร m คือ

$$\begin{aligned} f(t) &= \sum_m c_j(m) \sum_n h_0(n) 2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - 2m - n) \\ &+ \sum_m d_j(m) \sum_n h_1(n) 2^{j+1/2} \psi(2^{j+1}t - 2m - n) \end{aligned} \quad (2.69)$$

จากสมการที่ (2.69) สามารถสร้างกลับคืนค่าสัมประสิทธิ์ $c_{j+1}(k)$ ได้เมื่อกำหนดให้ $2m + n = k$ นั่นคือ

$$\begin{aligned} f(t) &= \sum_m c_j(m) \sum_k h_0(k-2m) 2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - k) \\ &+ \sum_m d_j(m) \sum_k h_1(k-2m) 2^{j+1/2} \psi(2^{j+1}t - k) \end{aligned} \quad (2.70)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เมื่อพิจารณาผลคูณภายในของสมการที่ (2.70) กับ $2^{j+1/2} \phi(2^{j+1}t - k)$ จะได้ว่า

$$\langle f(t), \phi_{j+1,k}(t) \rangle = \sum_m c_j(m) h_0(k - 2m) + \sum_m d_j(m) h_1(k - 2m) \quad (2.71)$$

เมื่อเทียบสมการที่ (2.68) และ สมการที่ (2.71) แล้วจะได้ว่า

$$c_{j+1}(k) = \sum_m c_j(m) h_0(k - 2m) + \sum_m d_j(m) h_1(k - 2m) \quad (2.72)$$

การฟิลเตอร์และการเพิ่มอัตราการสุ่มตัวอย่าง (Up-sampling)

เนื่องจากการวิเคราะห์สัญญาณด้วยการวิเคราะห์ความถี่โดยการแยกช่วงความถี่ออกจากกันที่ละสองช่วง จะทำการแตกสัญญาณหรือกรองสัญญาณผ่านตัวฟิลเตอร์ $h_0(-n)$ และ $h_1(-n)$ แล้วทำการลดอัตราการสุ่มตัวอย่างลง ทำให้ได้สัญญาณที่ประกอบด้วยสเกลลิงฟังก์ชัน และเวฟเล็ตฟังก์ชัน ที่ระดับความละเอียดต่ำลงมา ดังนั้นการสังเคราะห์สร้างสัญญาณกลับขึ้นมา โดยใช้ลักษณะของการกรองความถี่แยกเป็นช่วง หรือเรียกว่าฟิลเตอร์แบงก์ ในการสังเคราะห์สัญญาณกลับ จะตรงกันข้ามกับการวิเคราะห์สัญญาณด้วยการแยกช่วงความถี่ออกจากกันที่ละสองช่วง โดยทำการเพิ่มอัตราการสุ่มตัวอย่างให้มีค่าเป็นสองเท่าจากเดิมก่อน ซึ่งจะทำให้การแทรกค่าศูนย์ระหว่างเทอมของสัญญาณ ดังสมการที่ (2.73)

$$\begin{aligned} Y(2n) &= X(n) \\ Y(2n+1) &= 0 \end{aligned} \quad (2.73)$$



รูปที่ 2.18 แสดงการสุ่มตัวอย่างขึ้นสองเท่า

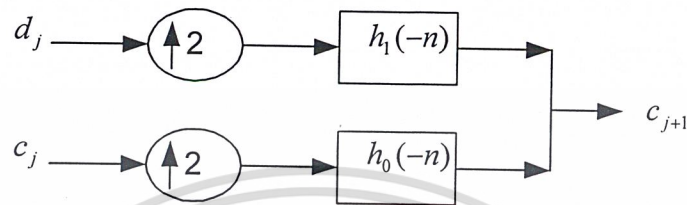
จากสมการที่ (2.72) พิจารณาผลรวมของแต่ละเทอมในรูปแบบการคอนโวลูชัน ร่วมกับสมการที่ (2.44) และ (2.45) เขียนได้ใหม่เป็น

$$c_{j+1}(k) = c_j(k) \otimes h_0(k) \Big|_{k=2m} + d_j(k) \otimes h_1(k) \Big|_{k=2m} \quad (2.74)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า โดยใช้ตัวแปร n ตัวแปรใหม่แทนตัวแปร k ในสมการที่ (2.74) จะได้ว่า

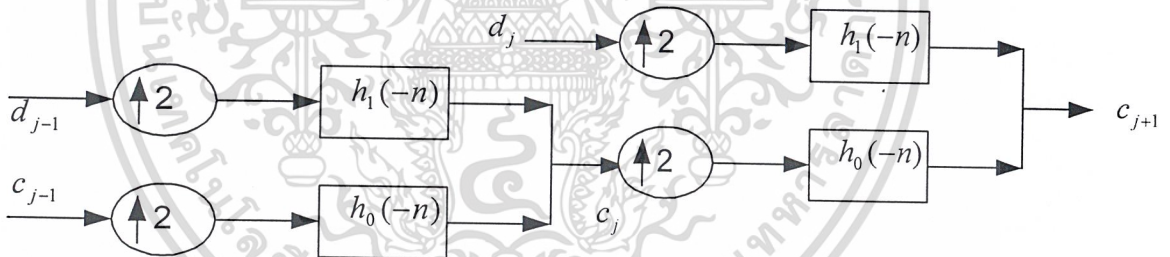
$$c_{j+1}(n) = c_j(n) \otimes h_0(n)|_{n=2m} + d_j(n) \otimes h_1(n)|_{n=2m} \quad (2.75)$$

จากสมการที่ (2.75) นำมาสร้างในลักษณะฟิลเตอร์แบงก์ จะได้ดังรูปที่ 2.19 (เมื่อ $g_0(n) = h_0(n), g_1(n) = h_1(n)$)



รูปที่ 2.19 แสดงการตั้งคราะห์ด้วย Two-band

ในทำนองเดียวกันกับรูปที่ 2.19 สามารถทำการสังเคราะห์สัญญาณจากระดับ $j-1$ ไปสู่ระดับ j ดังรูปที่ 2.20 (เมื่อ $g_0(n) = h_0(n), g_1(n) = h_1(n)$)



รูปที่ 2.20 แสดงการสังเคราะห์สัญญาณจากสเกล $j-1$ ไปสู่ระดับ j

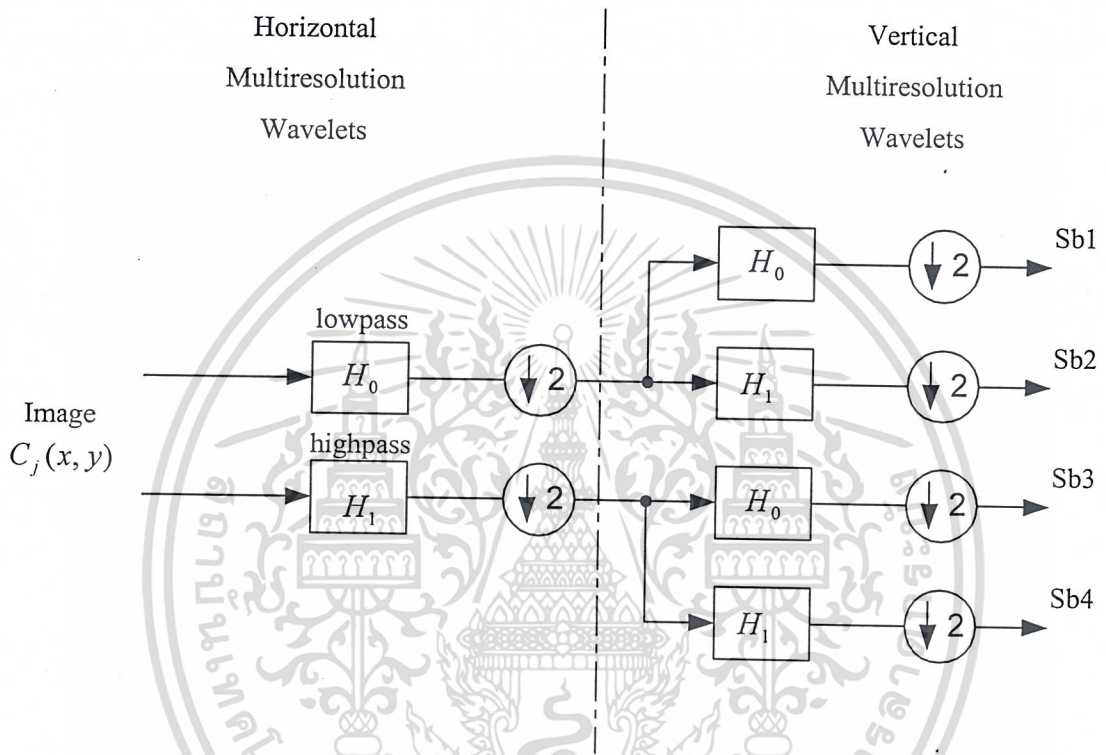
ลักษณะของกระบวนการตามรูปที่ 2.13 ถึง 2.25 จะเรียกว่า การแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่อง (discrete wavelet transform; DWT) และลักษณะของกระบวนการตามรูปที่ 2.18 และ 2.19 จะเรียกว่า การแปลงกลับเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่อง (inverse discrete wavelet transform; IDWT)

เห็นได้ว่า $\phi(t)$ และ $\psi(t)$ จะเป็นฟังก์ชันที่มีช่วงเวลาจำกัด โดยจะมีค่าเท่ากับศูนย์ในกรณีที่ไม่อยู่ในช่วงของ $0 \leq t \leq N-1$ ดังนั้น $h_0(-n)$ และ $h_1(-n)$ ในสมการที่ (2.25) และ (2.37) จะมีลักษณะเป็นฟิลเตอร์ที่มีการตอบสนองอิมพัลส์ที่จำกัด (FIR Filter) ซึ่งจะเป็นผลให้เฟสของสัญญาณที่ผ่านการกรองความถี่มีลักษณะเชิงเส้นด้วย

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.4 การแปลงเวฟเล็ตกับข้อมูลภาพ

ข้อมูลภาพมีลักษณะเป็นข้อมูลสองมิติ ดังนั้นการทำการแปลงเวฟเล็ตกับภาพจะเป็นการทำ การแปลงเวฟเล็ตในทางแนวแกน x และแกน y สลับกันในแต่ละครั้ง ซึ่งสามารถเขียนเป็นแผนผัง แสดงได้ดัง ในรูปที่ 3.2



ก) แสดงลักษณะการแปลงโดยการใช้ Analysis filter banks

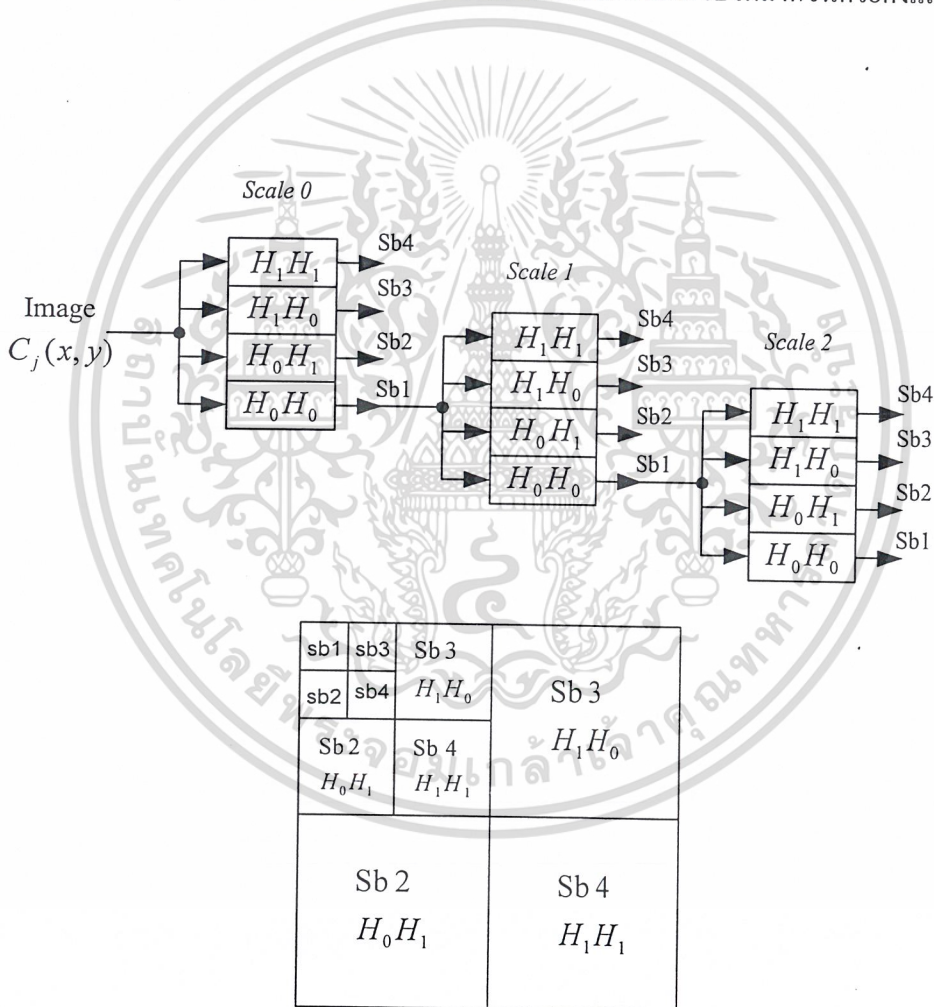
Sb1 H_0H_0	Sb3 H_1H_0
Sb2 H_0H_1	Sb4 H_1H_1

ข) ลักษณะของการแบ่งสับแบนด์ของภาพ

รูปที่ 2.21 แสดงการแปลงเวฟเล็ตของภาพ 1 ครั้ง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

จากรูปที่ 2.21 สามารถอธิบายได้ว่าการทำการแปลงเวฟเล็ต 2 มิติ จะเป็นการทำการแปลงในแนวแกน x ตามจำนวนแถวของจุดภาพ ซึ่งทำให้ภาพถูกแบ่งเป็น 2 สับแบนด์ จากนั้นทำ การแปลงเวฟเล็ตในแนวแกน y ตามจำนวนคอลัมน์ของจุดภาพ ซึ่งทำให้ภาพถ่ายที่มีลักษณะเป็น 2 มิติที่ผ่านการทำการแปลงเวฟเล็ต หนึ่งครั้งจะถูกแบ่งเป็น 4 ส่วน (สับแบนด์) ตามที่แสดงดังรูปที่ 2.21 สับแบนด์แรก(Sb1) จะเป็นส่วนภาพ ที่ผ่านการกรองความถี่ต่ำผ่าน ทั้งสองแนวแกน สับแบนด์ที่ 2 (Sb2) จะเป็นส่วนภาพที่ผ่านการกรอง ความถี่สูงผ่าน ในแนวนอนและกรองความถี่ต่ำผ่าน ในแนวตั้ง สับแบนด์ที่ 3 (Sb3) จะเป็นส่วนภาพที่ผ่าน การกรองความถี่ต่ำผ่านในแนวนอน และการกรองความถี่สูงผ่านในแนวตั้ง ในส่วนของสับแบนด์สุดท้าย (Sb4) จะเป็นส่วนภาพที่ผ่านการกรองความถี่สูงผ่านทั้งสองแนวแกน ดังนั้น ส่วนที่แสดงรายละเอียดของ ภาพจะเป็นส่วนข้อมูลในสับแบนด์ที่ 2, 3, และ 4 นอกจากนี้ เมื่อนำเอาสับแบนด์ที่ 1 ไปทำการแปลง เวฟเล็ตต่อไปเรื่อย ๆ ก็จะสามารถทำการแยกสับแบนด์ของภาพออกไปได้มากขึ้นด้วยดังแสดงในรูปที่ 2.22



รูปที่ 2.22 แสดงแผนผังการทำการแปลงเวฟเล็ตกับภาพ 2 มิติ 3 ครั้ง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.4.1 การวิเคราะห์การแปลงด้วยฮาร์ฟิงก์ชัน

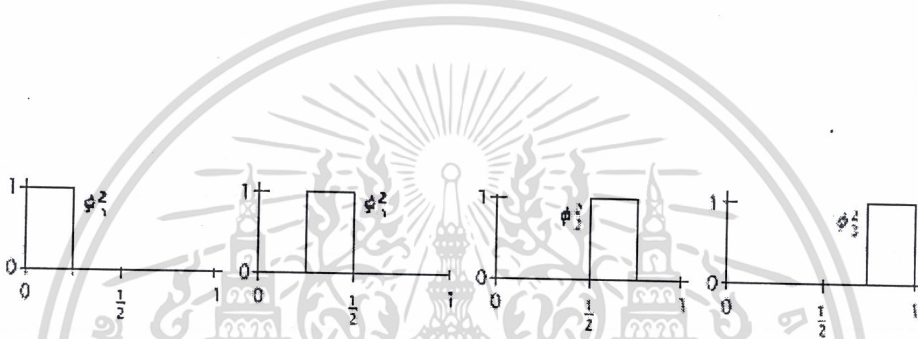
ฟังก์ชันที่ง่ายในการวิเคราะห์ คือ ฮาร์ฟิงก์ชัน โดยมีสมการฟังก์ชันสเกลดัง ดังสมการที่ (2.76)

$$\phi(t) = \begin{cases} 1 & \text{for } 0 \leq t \leq 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \quad (2.76)$$

สมการที่ (2.76) เมื่อมีการเลื่อนตำแหน่งและสเกล จะทำให้รูปคลื่นของฟังก์ชันมีการเปลี่ยนแปลงดังสมการที่ (2.77)

$$\phi_{j,k}(t) = \phi(2^j t - k) \quad (2.77)$$

จากสมการที่ (2.77) เมื่อ $j = 2$ และ $k = 0, 1, 2, 3$ จะสามารถแสดงรูปคลื่นได้ คือ



รูปที่ 2.23 แสดงรูปคลื่นจากสมการและเลื่อนตำแหน่ง

ในทำนองเดียวกันฟังก์ชันเวฟเล็ต แสดงดังสมการที่ (2.78)

$$\psi(t) = \begin{cases} 1 & ; 0 \leq t < \frac{1}{2} \\ 0 & ; \text{otherwise} \\ -1 & ; \frac{1}{2} \leq t < 1 \end{cases} \quad (2.78)$$

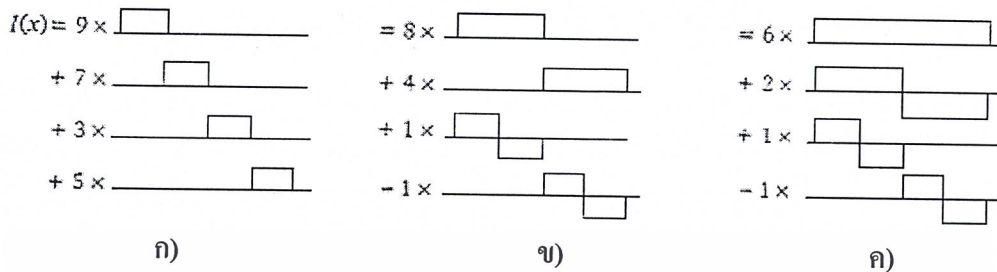
สมการที่ (2.78) เรียกว่า เวฟเล็ตแม่ (mother wavelet) ดังนั้น เมื่อมีการสเกลและเลื่อนตำแหน่งของเวฟเล็ตแม่จะมีสมการที่ (2.79)

$$\psi_{j,k}(t) = \psi(2^j t - k) \quad (2.79)$$

เพื่อให้เห็นถึงขั้นตอนการนำเวฟเล็ตมาใช้ในการแปลง ตัวอย่างเช่น สมมติมีข้อมูลภาพ 4 พิกเซล เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่อนำมาเขียนดังสมการที่ (2.19) จะได้ว่า $j = 2, (2^2 = 4)$ เมื่อนำมาเขียนดังสมการที่ (2.19) จะได้ว่า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$I(x) = c_0^2 \phi_0^2(x) + c_1^2 \phi_1^2(x) + c_2^2 \phi_2^2(x) + c_3^2 \phi_3^2(x) \quad (2.80)$$

จะแสดงดังรูปที่ 2.24 ก)



รูปที่ 2.24 แสดงลักษณะผลรวมของสเกลลิงฟังก์ชันพื้นฐาน

จากสมการที่ (2.27) จะสามารถแตกกระจายสัมประสิทธิ์ได้ คือ

$$V_2 = V_1 \oplus W_1 \quad (2.81)$$

$$I(x) = c_0^1 \phi_0^1(x) + c_1^1 \phi_1^1(x) + d_0^1 \psi_0^1(x) + d_1^1 \psi_1^1(x) \quad (2.82)$$

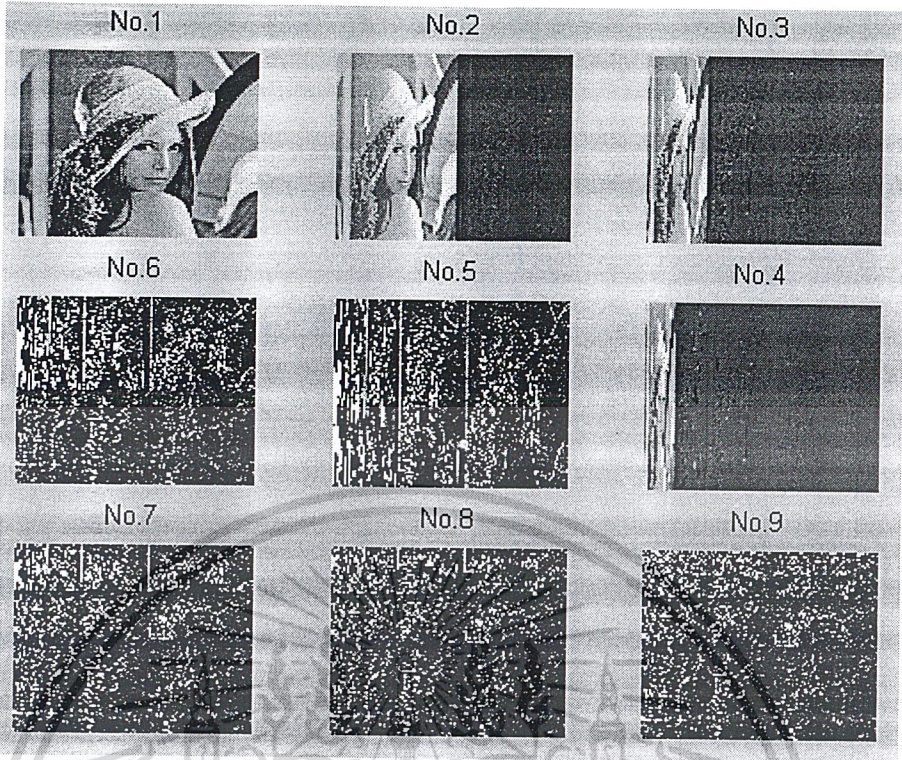
และเมื่อทำต่อจากนั้นอีกจะได้ $V_2 = V_0 \oplus W_0 \oplus W_1$ นั่นคือ

$$I(x) = c_0^0 \phi_0^0(x) + d_0^0 \phi_0^0(x) + d_0^1 \psi_0^1(x) + d_1^1 \psi_1^1(x) \quad (2.83)$$

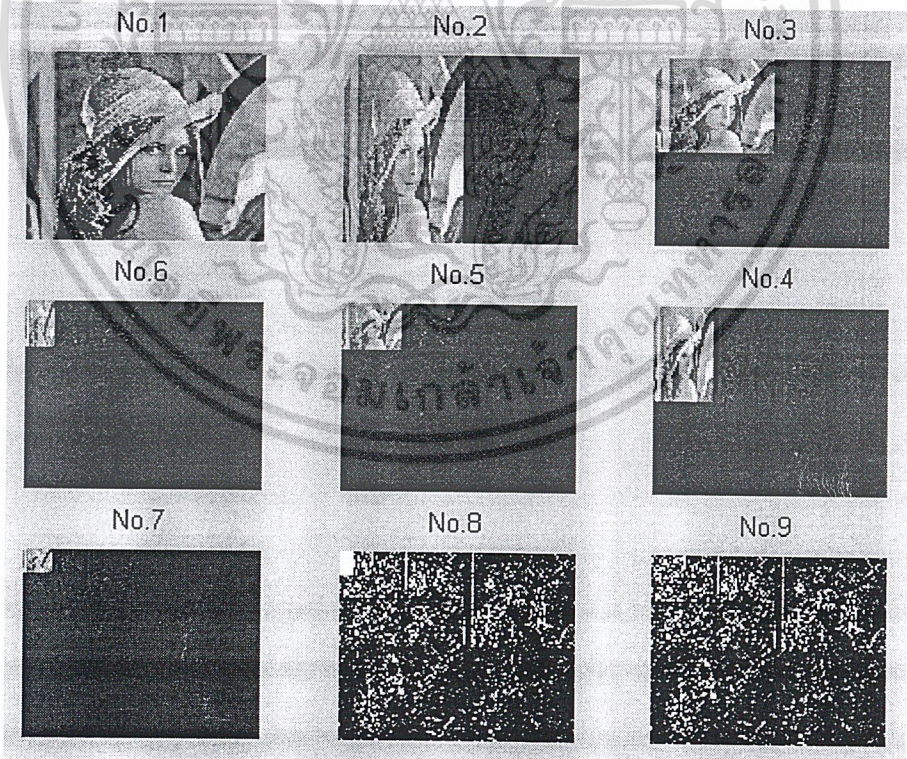
จะได้ผลสุดท้าย คือ การแปลงเวฟเล็ตโดยใช้ฮาร์ฟังก์ชัน คือ 6,2,1,-1

เนื่องจากสมการที่ (2.77) และ (2.79) ยังไม่ทำการนอร์มอลไลซ์ฟังก์ชัน ด้วย $2^{1/2}$ ดังนั้นเมื่อทำการนอร์มอลไลซ์ฟังก์ชันจากการแปลงสุดท้ายด้วย $2^{-1/2}$ ตามระดับสเกล จะได้เป็น 6,2, $1/\sqrt{2}$, $-1/\sqrt{2}$ จากการพิจารณามาพบว่า ลักษณะของการนำฮาร์ฟังก์ชันมาใช้ในการกระจายสัมประสิทธิ์เหมือนกับการบวกและลบแล้วเฉลี่ยค่าเพียงเท่านั้น เนื่องจากข้อมูลในการวิเคราะห์ข้อมูลอยู่ในลักษณะของเมตริกซ์ในการแปลงภาพโดยการแปลงเวฟเล็ตนั้นมีขั้นตอนการแปลงอยู่ 2 กระบวนการใหญ่ ๆ คือ วิธีการแปลงแบบมาตรฐาน (standard transform) และวิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน (nonstandard) [7] ซึ่งมีการแปลงดังรูปที่ 2.25

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ก.) แสดงลำดับการแปลงภาพแบบมาตรฐาน



ข.) แสดงลำดับการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน

รูปที่ 2.25 แสดงวิธีการแปลงแบบมาตรฐาน (standard transform)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้งานเพื่อการศึกษเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 และวิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน (nonstandard)
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

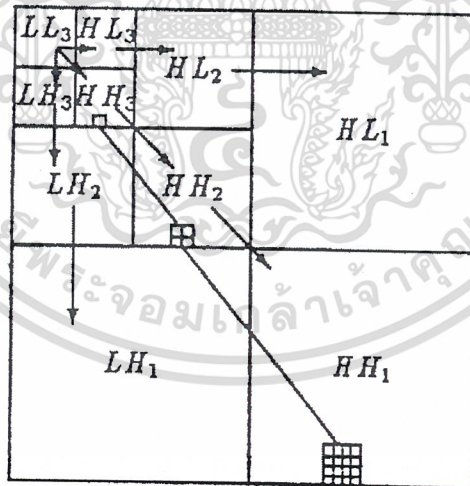
2.4.2 การใช้ซีโรทรีของสัมประสิทธิ์เวฟเลตเข้ารหัสข้อมูลภาพ

(Embedded Image Coding Using Zerotrees of Wavelet Coefficients)

สิ่งที่ได้หลังจากการแปลงเวฟเลตจะเรียกว่า สัมประสิทธิ์เวฟเลต สัมประสิทธิ์นี้จะถูกนำไปเข้ากำหนดรหัสและทำการครดรหัสข้อมูลลง โดย Jerome M. Shapiro จาก MIT ได้เสนอขั้นตอนขบวนการที่เหมาะสมกับการเข้ารหัสของสัมประสิทธิ์เวฟเลต คือ สัมประสิทธิ์ดังกล่าวจะถูกเปรียบเทียบกับค่าเทรชโฮลในระดับต่างๆ เพื่อกำหนดความสำคัญ (Significant) ของสัมประสิทธิ์แล้วนำมาจัดระดับข้อมูลด้วยการ ควอนไทซ์แบบการประมาณต่อเนื่อง (success – approximation quantization : SAQ) เมื่อกำหนดรหัสให้สัมประสิทธิ์แล้ว จะครดรหัสข้อมูลด้วยการเข้ารหัสเลขคณิต (Arithmetic Coding) ซึ่งเรียก ขบวนการดังกล่าวว่า เอ็มเบดดิทรี ซีโรทรี (Embedded Zerotrees Wavelet : EZW)

ก.) การกำหนดสัญลักษณ์ให้สัมประสิทธิ์เวฟเลต (Wavelet Coefficient Encoding)

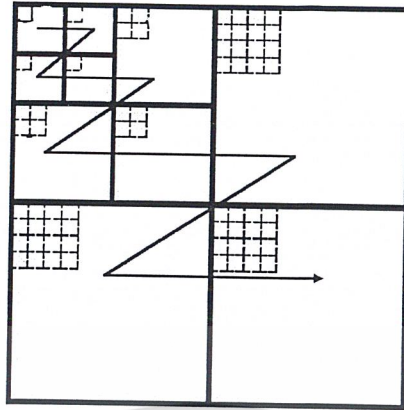
พิจารณารูปที่ 2.26 LL_3 จะถือว่าเป็นสับแบนด์สเกลที่หยาบสุด (Coarse Scale) และเรียกสัมประสิทธิ์ในสเกลนี้ว่าแหล่งกำเนิดหรือโหนดแม่ (parent) ส่วน HL_3 , HH_3 และ LH_3 เป็นสับแบนด์สเกลที่ละเอียดขึ้นมา เรียกสัมประสิทธิ์ในสเกลว่า โหนดลูก (Children) และสัมประสิทธิ์ในสเกลที่ละเอียดขึ้นมามาก คือ HL_2 , HH_2 และ LH_2 เรียกว่า โหนดสืบทอด (descendant) โดยความสัมพันธ์ดังกล่าวจะเกิดไปจนกระทั่งถึงระดับสับแบนด์สเกลที่ละเอียดสูงสุด



รูปที่ 2.26 แสดงลักษณะของการสเกล และลักษณะในการสืบทอดของสัมประสิทธิ์เวฟเลต

พิจารณาสัมประสิทธิ์เวฟเลต X และค่าเทรชโฮล τ ถ้า $|X| > \tau$ สัมประสิทธิ์ในลักษณะนี้เรียกว่า สัมประสิทธิ์ที่มีนัยสำคัญสูง (significant coefficient) ภายเงื่อนไขของ $|X|$ นอกจากนั้นเรียกว่า สัมประสิทธิ์ตัวไม่สำคัญ (insignificant coefficient) โดยวิธีการนำสัมประสิทธิ์มาเปรียบเทียบกับค่าเทรชโฮลซึ่งจะใช้การสแกนค่าของสัมประสิทธิ์แบบตัวซี (Z-SCAN) ดังรูปที่ 2.27

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.27 แสดงลักษณะการสแกนแบบตัวซี (Z)

สัมประสิทธิ์ตัวไม่สำคัญ ($|X| \leq \tau$) จะถูกจัดค่าให้เป็นศูนย์ และถ้าสเกลสัมประสิทธิ์ทั้งหมดของ โหนดแม่ , โหนดลูก และ โหนดสืบทอด มีค่าของสัมประสิทธิ์น้อยกว่าค่าเทรชโฮล ก็จะจัดค่าสัมประสิทธิ์ทั้งหมดในสเกลให้เป็นศูนย์ทั้งหมด ลักษณะดังกล่าวจะเกิดเป็น กลุ่มของศูนย์หรือเรียกว่า ซีโรทรีรูท (Zerotrees Root : ZTR) แต่ถ้าในสเกลใดสเกลหนึ่งใน โหนดลูก และ โหนดสืบทอด มีสัมประสิทธิ์มากกว่าค่าเทรชโฮลเพียงหนึ่งตัว จะเกิดลักษณะที่เรียกว่า ไฮโซเลทซีโร (Isolate Zero : IZ) ส่วนสัมประสิทธิ์ตัวสำคัญจะกำหนดเป็นสัมประสิทธิ์ที่เป็นบวก (Positive : POS) และเป็นลบ (Negative : NEG) ตามค่าของสัมประสิทธิ์นั้นๆ ซึ่งจะมีสัญลักษณ์ที่ใช้ในการเข้ารหัสเพียงสี่ตัวเท่านั้น คือ

$$\text{สัญลักษณ์} = \{POS, NEG, IZ, ZTR\}$$

ข. การจัดระดับค่าแบบการประมาณต่อเนื่อง

(Successive Approximation Quantization : SAQ)

เนื่องจากการทำควอนไทซ์ของสัมประสิทธิ์ตัวสำคัญ (POS และ NEG) แบบค่าประมาณต่อเนื่อง (SAQ) จะมีความสัมพันธ์กับการเข้ารหัสแบบบิต (bit plane coding) กับขนาดค่าของสัมประสิทธิ์ ซึ่งความละเอียดของค่าสัมประสิทธิ์จากการควอนไทซ์จะสัมพันธ์กับค่าเทรชโฮลต่อการทำสแกนข้อมูลสัมประสิทธิ์หนึ่งครั้ง นั่นคือ

$$\tau_i = \frac{\tau_{i-1}}{2}, i = 1, 2, \dots \quad (2.84)$$

เมื่อ τ เป็นค่าเทรชโฮลและ i เป็นจำนวนครั้งการสแกนข้อมูลสัมประสิทธิ์
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่อนำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

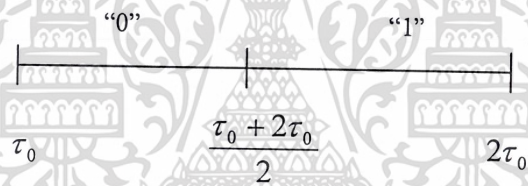
โดยค่าเทรชโฮลเริ่มต้น (τ_0) หาได้จากครึ่งหนึ่งของค่าสัมประสิทธิ์ที่สูงสุดในการแปลงเวฟเล็ต ($|x|_{\max} < 2\tau_0$) และค่าของ τ_0 ควรอยู่ในรูปของเลขยกกำลังสอง คือ

$$\tau_0 = M2^E \quad (2.85)$$

เมื่อ M เป็นค่าคงที่ และ E เป็นเลขจำนวนเต็ม

ก. การเข้ารหัสสัญลักษณ์และถอดรหัสสัญลักษณ์ของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ต

การจัดการกับสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตถูกแยกเป็นสองส่วน คือ ขบวนการโดมิแนนท์ (dominant pass) และขบวนการ ซับออร์ดิเนท (subordinate pass) โดยเริ่มจากขบวนการโดมิแนนท์ ทำการกำหนดสัญลักษณ์ $\{POS, NEG, IZ, ZTR\}$ ให้กับสัมประสิทธิ์ที่ได้มาจากการทำ Z สแกนสัมประสิทธิ์ที่เป็นสัญลักษณ์ POS หรือ NEG จะถูกนำมาทำค่อด้วยขบวนการซับออร์ดิเนท ซึ่งสัญลักษณ์ที่ใช้เข้ารหัสใน ซับออร์ดิเนทจะใช้ตัวเลขฐานสอง คือ แทน “1” เพื่อชี้ค่าจริงของสัมประสิทธิ์ว่ามีค่าในช่วงบนจากค่ากลางระหว่างค่าเทรชโฮล และแทน “0” เพื่อชี้ค่าจริงของสัมประสิทธิ์ว่าอยู่ในช่วงล่างของค่ากลางระหว่างค่าเทรชโฮล ดังรูปที่ 2.8 ส่วนการถอดรหัสก็จะทำตรงกันข้ามกับการเข้ารหัส



รูปที่ 2.28 แสดงการควอนไทซ์ค่าสัมประสิทธิ์และกำหนดสัญลักษณ์

2.5 หลักการเบื้องต้นของการลดข้อมูล

การลดข้อมูลหรือการบีบอัดข้อมูล จะทำการลดหรือกำจัดข้อมูลส่วนเกินออก โดยข้อมูลส่วนเกินดังกล่าวจะแบ่งเป็น 3 ประเภทคือ ข้อมูลส่วนเกินจากการเข้ารหัสข้อมูล (coding redundancy) , ข้อมูลส่วนเกินที่เกิดจากสหสัมพันธ์ (correlation) ระหว่างพิกเซลของภาพ โดยค่าของพิกเซลใดๆ สามารถพยากรณ์ได้จากค่าของพิกเซลรอบข้างของตัวมัน เรียกว่า อินเตอร์พิกเซลรีดันเดซี (interpixel redundancy) ,และเกิดจากความสามารถในการรับรู้ทางประสาทตาของมนุษย์เรียกว่า ไชโครวิชวลรีดันเดซี (psychovisual redundancy)

2.5.1 เอนโทรปี (Entropy)

ชุดข้อมูล (data string) คือกลุ่มของสัญลักษณ์ (Symbol) และชุดของรหัส (Code) ก็คือชุดของเลขฐานสอง คือ “0” และ “1” โดยรหัสจะถูกจัดให้กับสัญลักษณ์แต่ละตัวที่อยู่ในชุดของข้อมูล ในขบวนการของการเข้ารหัสจะทำการนำสัญลักษณ์เหล่านั้นมาเปลี่ยนเป็นรหัส ถ้าขบวนการเข้ารหัสนั้นดำเนินไปอย่างมีไม่ว่การณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ประสิทธิภาพ การบีบอัดข้อมูลก็จะมีประสิทธิภาพด้วย ผลก็คือ รหัสจะมีขนาดรวมทั้งหมดเล็กกว่า กลุ่มของสัญลักษณ์ ถ้าเราพิจารณาถึงความซ้ำซ้อน (redundancy) ของสัญลักษณ์ว่าเป็นการกระจายของความน่าจะเป็น หรือ การกระจายของความถี่ของมัน เช่น ในภาพที่ไม่มีความสัมพันธ์ของสัญลักษณ์แต่ละตัวของมันที่อยู่ใกล้กัน รูปแบบของสัญลักษณ์นี้จะถูกเรียกว่า ดิสครีตเมมโมรีเลสซอร์ซ (Discrete Memoryless Source :DMS) หรือ ซีโรออร์เดอร์มาร์คอฟ (Zero – Order Markov Source) ในกรณีนี้วิธีเข้ารหัสที่ดีที่สุดที่สามารถอธิบายได้ด้วยคณิตศาสตร์ ซึ่งก็คือ ขบวนการการเข้ารหัสเลขคณิต ตามทฤษฎีของ ชานอน-เอนโทรปี (Shanon's Entropy)

ก. สัญลักษณ์และรหัส (Symbol and Code)

ข้อมูล คือ ข้อความ หรือ อินโฟเมชัน (Information) ซึ่งต้องการที่จะส่ง, เก็บ, หรือแสดง ในรูปแบบของกลุ่มสัญลักษณ์ สัญลักษณ์จะเป็นสิ่งที่ใช้แทนข้อมูล ซึ่งสามารถจัดให้อยู่ในรูปแบบของข้อมูลที่เป็น ตัวอักษร , สัญลักษณ์ ,ตัวเลข หรือ อื่นๆ เพื่อความมีประสิทธิภาพ และการเก็บความลับ รหัสจะถูกกำหนดให้กับทุกๆ สัญลักษณ์ โดยทั่วไปก็คือ “0” และ “1” เพราะฉะนั้นแทนที่จะส่งข้อมูลในลักษณะที่เป็นสัญลักษณ์เราจะกำหนดสัญลักษณ์เหล่านั้นเป็นรหัส แล้วส่งรหัสดังกล่าวไปแทน โดยเราจะสามารถเรียกข้อมูลเดิมกลับมาจากรหัสได้ก็ต่อเมื่อเรารู้ความสัมพันธ์ระหว่างสัญลักษณ์ และ รหัส ซึ่งเรียกว่า ตัวเก็บรหัส (Codebook) เช่น ถ้าเราพิจารณาลำดับของสระดังนี้

i, o, a, e, e, i, a, e

เซตของสัญลักษณ์คือ $S = \{a, e, i, o, u\}$ และข้อมูลคืออักษร 8 ตัว คือ $D = i, o, a, e, e, i, a, e$ ซึ่งสมมติว่ามีค่าในตัวเก็บรหัสเป็น $C = \{000, 001, 010, 011, 100\}$ ซึ่งจะเปลี่ยนเป็นชุดของข้อมูลดังนี้

010 011 000 001 001 010 000 001

ซึ่งจะได้ 24 บิต โดยเมื่อทำการเปลี่ยนค่าของรหัสในตัวเก็บรหัสเป็น $C = \{00, 01, 10, 110, 111\}$ ชุดของข้อมูลจะมีเพียง 17 บิต ดังนี้

10 110 100 100 10

แต่อย่างไรก็ตามชุดข้อมูลนี้ไม่สามารถทำการสร้างสัญลักษณ์กลับขึ้นมาได้ซึ่งข้อมูลที่ถูกสร้างกลับอาจถูกพิจารณาเป็น ioaeie

ซึ่งจะมีคำถามว่า เมื่อใดที่ตัวเก็บรหัสชนิดไหนจะสามารถนำมาใช้ได้และเมื่อใดที่ตัวเก็บรหัสจะมีความสามารถในการบีบอัดที่ดี เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

คำถามแรกจะสามารถตอบได้โดยไม่ต้องยากนักและสามารถที่จะพิสูจน์ได้ คือ “รหัสจะใช้ได้ดีก็ต่อเมื่อ ไม่มีรหัสใดเหมือนกับช่วงแรกของรหัสอื่นๆ ในตารางรหัส (ตัวเก็บรหัส) นี่คือรูปแบบของตัวเก็บรหัสที่ดี” จากตัวอย่างที่ได้กล่าวมาแล้ว รหัส 0 ของ e คือ ช่วงแรกของรหัส 01 และ รหัส u ของ 0 คือ ช่วงแรกของรหัส 011 คือ u ซึ่งเห็นได้ว่าจะมีรหัสที่มีค่าของรหัสช่วงแรกเหมือนกับรหัสอื่น ๆ ในตัวเก็บรหัส

ส่วนคำถามที่สองนี้ถูกถามโดยฮัฟแมน (Huffman) โดยผลลัพธ์ได้ถูกจัดทำเป็นการเข้ารหัสแบบฮัฟแมน (The Huffman Coding)

ข. ทฤษฎีเอนโทรปีของชานอน (The Shannon Entropy Theorem)

ให้ $S = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$ คือเซตของชุดสัญลักษณ์ N และ $D = \{d_1, d_2, \dots, d_l\}$ ชุดของสัญลักษณ์ l ในลำดับ (l คือความยาวของข้อมูล D) การกระจายของความน่าจะเป็นของสัญลักษณ์ S ในข้อมูล D เป็นกลุ่มของจำนวนบวก $P = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ ซึ่งแต่ละสัญลักษณ์กำหนดได้ดังนี้

$$p_i = \frac{|\{d_k \in D \mid d_k = s_i\}|}{l}, \forall i = 1, 2, \dots, n. \quad (2.86)$$

ผลลัพธ์ คือ $\sum p_i = 1$ ซึ่งถ้าความน่าจะเป็นในการกระจายตัวเป็นข้อมูลที่ซับซ้อนชนิดเดียวที่ถูกนำไปใช้คู่ของ (S, P) เรียก ซีโรอเดอร์มาร์คอฟ (Zero Order Markov Source) และลำดับข้อมูล D จะเรียกว่าลำดับของซีโรอเดอร์มาร์คอฟ (The Zero Order Markov Sequence)

จากข้างต้นที่กล่าวมา ซีโรเอนโทรปี (Zero Entropy) ของลำดับข้อมูล D ถูกนำเสนอขึ้นมาโดยครอสส์ ชานอน (Claude Shannon) ในปี ค.ศ. 1940 ซึ่งเขาได้ยืมทฤษฎีของเทอร์โมไดนามิกมาใช้แสดง ดังนี้

$$e = e(D) = -\sum_{i=1}^n p_i \cdot \log_2 p_i \quad (2.87)$$

กำหนดให้ $C = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$ เป็นตัวเก็บรหัส ดังนั้นถ้าจะพิจารณา ความยาวเฉลี่ยของรหัสที่ใช้ในตัวเก็บรหัส C ที่แทนลำดับของข้อมูล D จะได้ดังสมการ (2.88)

$$e_C(D) = \sum_{i=1}^n p_i \cdot |c_i| \quad (2.88)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ทฤษฎี สำหรับข้อมูลของสัญลักษณ์ในตัวเก็บรหัสของกลุ่มสัญลักษณ์ ความยาวเฉลี่ยของรหัสที่อยู่ในตัวเก็บรหัสที่ไว้สำหรับแสดงแทนลำดับข้อมูล จะมากกว่าหรือ เท่ากับซีโรออร์เดอร์เอนโทรปี (Zero Order Entropy) ของลำดับข้อมูลเสมอ

พิสูจน์

กำหนด $D = \{d_1, d_2, \dots, d_n\}$ เป็น Zero Order Markov ลำดับของความยาวข้อมูล e ในสัญลักษณ์จากเซต $S = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$ โดยค่าการกระจายของความน่าจะเป็น $P = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ และกำหนด $C = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$ คือตัวเก็บรหัสของ S เพราะฉะนั้นจากทฤษฎีจะได้เท่ากับสมการ (2.89)

$$e_C(D) = \sum_{i=1}^n p_i \cdot |c_i| \geq e(D) = -\sum_{i=1}^n p_i \cdot \log_2 p_i \quad (2.89)$$

ในกรณีที่ $n=1$ จะไม่พิจารณา

แต่กรณีที่ $n > 1$ โดย C_0 เป็นเซตของรหัส ซึ่งมีรหัสแรกคือ 0 และ C_1 เป็นเซตของรหัสที่เริ่มด้วย 1 ถ้าเซตใดเซตหนึ่งเป็นเซตว่างเราสามารถที่ไม่ใช้รหัสตัวแรกของชุดรหัสนั้นได้ และได้รับรหัสใหม่คือ C' โดยรหัสใหม่จะมีความยาวของมันน้อยกว่า C เราจึงแทน C ด้วย C' จะเห็นว่า $e_{C'}(D) < e_C(D)$ ซึ่งถ้า $e_C(D) \geq e(D)$ จะสามารถพิสูจน์ได้ว่า $e_{C'}(D) \geq e(D)$ ด้วย

ถ้าทั้ง C_0 และ C_1 ไม่ว่างเปล่า และ บรรจุนับจำนวนของรหัสสั้นกว่าในระดับที่ n เราให้ C_0^- และ C_1^- แทนชุดของรหัส C_0 และ C_1 ที่ไม่มีรหัสตัวแรก โดยแยกสัญลักษณ์ตามสมการ (2.90)

$$S_0 = \{S_i \in S | C_i \in C_0\} \text{ และ} \quad (2.90)$$

$$S_1 = \{S_i \in S | C_i \in C_1\}$$

และเซตของข้อมูลทั้ง 2 D_0 และ D_1 ได้มาจากการกำหนด D ให้เป็นสับเซตของ S_0 และ S_1 ตามลำดับ โดย

$$q_0 = \sum_{c_i \in C_0} p_i \text{ และ} \quad q_1 = \sum_{c_i \in C_1} p_i \quad (2.91)$$

เห็นได้ว่า $q_0 + q_1 = 1$ และ

$$P_0 = \left\{ \frac{P_i}{q_0} \in S | c_i \in C_0 \right\} \text{ และ} \quad P_1 = \left\{ \frac{P_i}{q_1} \in S | c_i \in C_1 \right\} \quad (2.92)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เป็นความน่าจะเป็นของเซต D_0 และ D_1 ในสัญลักษณ์ S_0 และ S_1 ตามลำดับในการนำทฤษฎีมาใช้กับ (D_0, S_0, C_0^-, P_0) และ (D_1, S_1, C_1^-, P_1) เราจะได้

$$e_{C_k^-}(D_k) = \sum_{c_i \in C_k} \frac{p_i}{q_k} \cdot (|c_i| - 1) \geq e(D_k) = - \sum_{c_i \in C_k} \frac{p_i}{q_k} \cdot \log_2 \frac{p_i}{q_k} \quad (2.93)$$

เมื่อ $k = 0, 1$ และ

$$\sum_{c_i \in C_k} p_i \cdot |c_i| - \sum_{c_i \in C_k} p_i \geq - \sum_{c_i \in C_k} p_i \cdot \log_2 p_i + \sum_{c_i \in C_k} p_i \cdot \log_2 q_k \quad (2.94)$$

เมื่อ $k = 0, 1$ จะได้

$$\sum_{c_i \in C_k} p_i \cdot |c_i| - q_k \geq - \sum_{c_i \in C_k} p_i \cdot \log_2 p_i + q_k \log_2 q_k \quad (2.95)$$

เมื่อบวกสมการทั้งสองกรณีสำหรับ $k = 0, 1$ เข้าด้วยกัน จะได้ว่า

$$\begin{aligned} e_c(D) &= \sum_{i=1}^n p_i \cdot |c_i| \geq - \sum_{i=1}^n p_i \cdot \log_2 p_i + q_0 \cdot \log_2 q_0 + q_0 + q_1 \cdot \log_2 q_1 + q_1 \\ &= e(D) + (1 + q_0 \cdot \log_2 q_0 + (1 + q_0) \cdot \log_2 (1 - q_0)) \\ &\geq e(D) \end{aligned} \quad (2.96)$$

เมื่อฟังก์ชัน $f(x) = x \log x + (1-x) \log(1-x)$ มีจุดตัดบนแกน x 1 จุดซึ่งจะเป็นจุดที่มีค่าน้อยที่สุดตรง $x = \frac{1}{2}$ ตามทฤษฎีของแคลคูลัส (Calculus)

วิธีการเข้ารหัสของฮัฟแมน (The Huffman Coding Algorithm) จะพบตัวเก็บรหัส ซึ่งให้ค่าความยาวเฉลี่ยที่น้อยที่สุดเท่าที่จะเป็นไปได้ แต่ในส่วนของวิธีการเข้ารหัสแบบเลขาคณิต (The Arithmetic Coding Algorithm) จะได้ว่าค่าความยาวเฉลี่ยของรหัสจะเท่ากับค่าของเอนโทรปีของลำดับข้อมูล P

เทคนิคในการลดข้อมูลสามารถแบ่งได้เป็น 2 ประเภท คือ การลดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสีย (lossless compression) และการลดข้อมูลแบบที่ยอมให้มีการสูญเสีย (lossy compression)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.5.2 การลดข้อมูลแบบที่ไม่มีการสูญเสีย (Lossless Compression)

การลดข้อมูลแบบที่ไม่มีการสูญเสียจะนำเอาประโยชน์ของส่วนเกินของข้อมูล (redundancy) มาใช้ ซึ่งวิธีการหนึ่งที่จะนำมาใช้วัดส่วนเกินของข้อมูล คือการหาความน่าจะเป็นของการกระจายของค่าความเข้มของจุดภาพ โดยที่เอนโทรปีอันดับที่หนึ่ง สามารถหาได้จาก

$$H = -\sum_i p(i) \log_2(p(i)) \quad (2.97)$$

เมื่อ $p(i)$ คือความน่าจะเป็นของค่าความเข้ม i ของจุดภาพที่เกิดขึ้น

เอนโทรปีจะใช้อธิบายความไม่แน่นอนของข้อมูล และจะแสดงค่าเฉลี่ยของจำนวน บิตที่จะใช้แทนข้อมูล ภาพจะถูกลดข้อมูลโดยการเข้ารหัสค่าความเข้มของจุดภาพที่เกิดขึ้นน้อยด้วยจำนวนบิตที่น้อย และเข้ารหัสค่าความเข้มของจุดภาพที่เกิดขึ้นน้อยกว่าด้วยจำนวนบิตที่มาก ซึ่งโดยเฉลี่ยแล้วจะเป็นการลดจำนวนบิตที่ใช้แทนข้อมูล

ตัวอย่างของการเข้ารหัสแบบที่ไม่มีการสูญเสีย

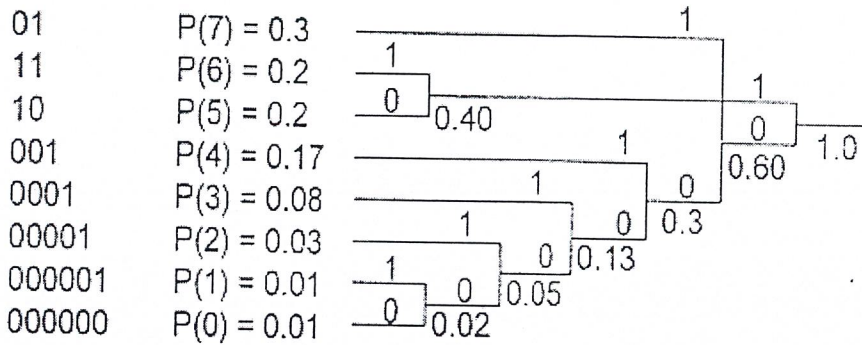
การเข้ารหัสฮัฟแมน (Huffman Coding)

การเข้ารหัสฮัฟแมนเป็นการลดข้อมูลแบบที่ไม่มีการสูญเสียวิธีหนึ่ง หลักการที่สำคัญของการเข้ารหัสฮัฟแมนคือ ข้อมูลที่มีความน่าจะเป็นสูงกว่าจะถูกเข้ารหัสด้วยจำนวนบิตที่น้อยกว่า การเข้ารหัสฮัฟแมนสามารถอธิบายวิธีการ โดยสรุป ได้ดังนี้

- (1) ทำการนับความถี่เพื่อหาความน่าจะเป็นของข้อมูลทุกตัว และเรียงลำดับข้อมูลตามความน่าจะเป็นจากน้อยไปหามาก
- (2) นำความน่าจะเป็นที่มีค่าต่ำสุด 2 ค่ามารวมกันเพื่อสร้างเป็นโหนด (node) ซึ่งถูกสร้างขึ้นทีละคู่ เริ่มต้นจากคู่ของข้อมูลที่มีความน่าจะเป็นน้อยที่สุดไปหาข้อมูลที่มีความน่าจะเป็นมากที่สุด แต่ถ้าหากข้อมูลตัวสุดท้ายไม่สามารถจับคู่ได้คือ เหลือเพียงตัวเดียวก็就会被แยกเป็นโหนดอิสระที่มีกิ่งเพียงกิ่งเดียว
- (3) สร้างโหนดแม่ (parent node) ของโหนดคู่ที่ได้จากขั้นตอนแรกและจะมีค่าน้ำหนักเท่ากับผลรวมของค่าความน่าจะเป็นของโหนดลูก (child node) ทั้งสอง
- (4) โหนดแม่ที่ได้ก็จะถูกเพิ่มเข้ามาเป็นโหนดอิสระ และโหนดลูกก็จะถูกยกเลิก
- (5) โหนดลูกที่ถูกกำหนด ให้เป็นเส้นทางของโหนดแม่โหนดหนึ่ง จะถูกกำหนดให้มีค่า เป็นไบนารี 0 ส่วน โหนดลูกที่เหลือก็จะถูกกำหนดให้มีค่าเป็น 1
- (6) ทำซ้ำขั้นตอนทั้งหมดที่ผ่านมาจนกระทั่งเหลือโหนดอิสระเพียงโหนดเดียว ซึ่งโหนดที่เหลือนี้ก็จะถูกกำหนดเป็นโหนดราก (root node)

ตัวอย่างของการสร้างรหัสฮัฟแมน แสดงได้รูปที่ 2.29

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.29 แสดงตัวอย่างการเข้ารหัสฮัฟแมน

หลังจากที่ได้รหัสฮัฟแมนแล้ว การเข้ารหัสและการถอดรหัสสามารถทำได้โดยใช้การเปิดตาราง(look-up table) และรหัสที่ได้สามารถที่จะทำการถอดรหัสได้ทันทีโดยไม่ต้องอ้างอิงข้อมูลตัวอื่น ๆ

การเข้ารหัสรันเลนจ์ (Run-Length Coding)

เป็นวิธีการที่ง่ายที่สุดในการเข้ารหัสข้อมูลไบนารีที่มีกจะเกิดกลุ่มของข้อมูล 0 และ 1 ดังเช่น ใน ข้อมูลภาพหรือข้อความสำหรับการส่งแฟกซ์ (facsimile) หรืออาจใช้กับภาพที่จุดภาพที่อยู่ใกล้กัน มีระดับ การเปลี่ยนแปลงระดับความเข้มไม่มาก และมีการซ้ำเป็นจำนวนมาก โดยจะเก็บจำนวนของจุดภาพที่ซ้ำ กันแทนที่จะเก็บค่าระดับความเข้มของจุดภาพเหล่านั้น

ตัวอย่างการเข้ารหัสรันเลนจ์ แสดงดังรูปที่ 2.30

INPUT :

00005547777777000000

ENCODING :

40 25 14 77 60

Result :

20 สัญลักษณ์ ลดลงเหลือ 10 สัญลักษณ์
(อัตราการลดขนาดข้อมูลเท่ากับ 2)

รูปที่ 2.30 แสดงตัวอย่างการเข้ารหัสรันเลนจ์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การเข้ารหัสเลขคณิต (Arithmetic Coding)

ในการเข้ารหัสเลขคณิตนั้นข่าวสารต้นแบบจะถูกแทนด้วยช่วงระยะห่างของจำนวนจริงระหว่าง 0 และ 1 โดยข้อมูลแต่ละตัวของข่าวสารจะทำให้ช่วงระยะห่างนั้นแคบลง ซึ่งระยะห่างที่เล็กลงนี้จะทำให้ใช้จำนวนของบิตมากขึ้น ตัวข้อมูลที่ต่อเนื่องกันของข่าวสารจะลดขนาดของระยะห่างตามความน่าจะเป็นของข้อมูล ข่าวสารที่มีความน่าจะเป็นสูงจะทำให้ระยะห่างถูกลดลงได้น้อยกว่าข่าวสารที่มีความน่าจะเป็นต่ำ ดังนั้นจึงทำให้ข่าวสารที่มีความน่าจะเป็นสูงใช้จำนวนบิตในการเข้ารหัสที่น้อยกว่า

วิธีการเข้ารหัสแบบพื้นฐานจะมีขั้นตอนดังนี้

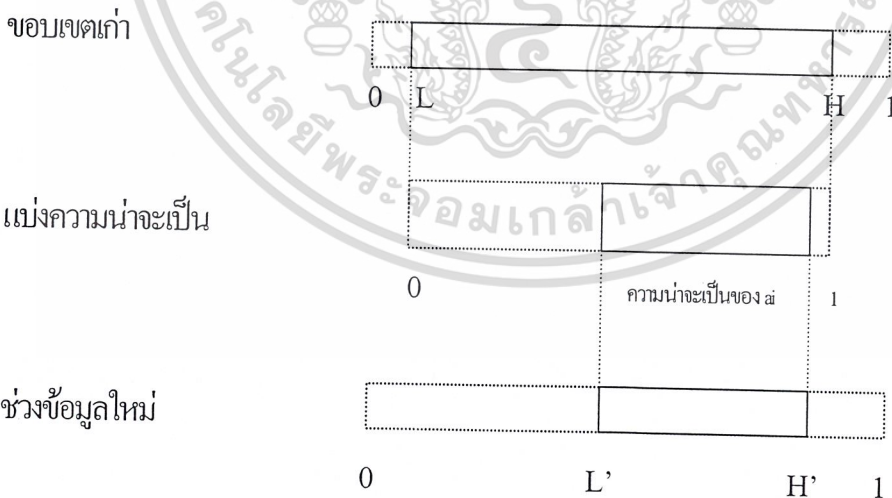
ขั้นตอนที่ 1 จะทำการกำหนดช่วงขอบเขตเริ่มต้น $[L, H)$ ให้เป็น $[0, 1)$

ขั้นตอนที่ 2 ในขั้นตอนนี้จะนำสัญลักษณ์ของข้อมูลมาพิจารณา โดยแบ่งเป็น 2 ขั้นตอนย่อย คือ (แสดงดังรูปที่ 2.31)

1. ทำการแบ่งช่วงขอบเขตปัจจุบันให้เป็นช่วงของขอบเขตย่อย ตามความน่าจะเป็นของสัญลักษณ์
2. เลือกช่วงของขอบเขตย่อยที่สอดคล้องกับสัญลักษณ์ที่พบในข้อมูลแล้วนำช่วงของขอบเขตดังกล่าวมาเป็นช่วงขอบเขตปัจจุบันแทน

กระทำในขั้นตอนที่สองจนกว่าจะสิ้นสุดชุดของข้อมูลที่จะนำเข้ามาเข้ารหัส หรือเมื่อพบอักษรที่แสดงถึงจุดสิ้นสุดของข้อมูล

ขั้นตอนที่ 3 เอาต์พุตที่ได้จากการเข้ารหัสก็คือ ค่าของช่วงขอบเขตสุดท้ายที่ได้ในขั้นตอนที่ 2 โดยนำค่าขอบเขตดังกล่าวมาแปลงเป็นรหัสไบนารี



รูปที่ 2.31 แสดงการแบ่งช่วงของขอบเขตปัจจุบันบนพื้นฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

จำนวนบิตของรหัสไบนารีที่ใช้แทนช่วงขอบเขตสามารถพิจารณาได้จาก ผลคูณของค่าความน่าจะเป็นของแต่ละสัญลักษณ์ให้มีค่าเท่ากับ p ที่เกิดจากลำดับของสัญลักษณ์ ข้อมูลจำนวนบิตของรหัสจะเท่ากับ $-\log_2 p$ บิต

ในขั้นตอนที่ 2 จะทำการคำนวณขนาดของขอบเขตของสัญลักษณ์ a_i ที่ปรากฏขึ้นโดยทำการหาค่าความน่าจะเป็นสะสม 2 ตัว คือ $P_C = \sum_{k=1}^{i-1} p_k$ และ $P_N = \sum_{k=1}^i p_k$ และนำมาคำนวณหาช่วงขอบเขตใหม่ได้ดังนี้

$$[L + P_C(H - L), L + P_N(H - L)] \quad (2.98)$$

กระบวนการจะเริ่มจากข้อมูลต้นแบบที่ไม่ได้มีการเรียงลำดับความน่าจะเป็น จากนั้นจะทำการแบ่งช่วงระยะห่างระหว่าง 0 กับ 1 เป็นช่วงย่อยๆ ตามความน่าจะเป็นสะสม (cumulative probability) อาทิเช่น กำหนดให้ข้อมูลต้นแบบคือ $S = \{A, B, C, D, \#\}$ มีความน่าจะเป็นเป็น $P = \{0.3, 0.1, 0.2, 0.3, 0.1\}$ ตามลำดับการแบ่งช่วงระยะห่างระหว่าง 0 กับ 1 แสดงไว้ในตารางที่ 2.3

ตัวอย่างการเข้ารหัส AABD# แสดงไว้ในรูปที่ 2.32 โดยมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

- 1 A ตัวแรกจะลดขอบเขตของระยะห่างระหว่าง 0 กับ 1 ลงเป็น $[0, 0.3]$
- 2 A ตัวที่สองจะลดขอบเขตของระยะห่างระหว่าง 0 กับ 0.3 ลงเป็น $[0, 0.09]$
- 3 B จะลดขอบเขตระยะห่างระหว่าง 0 กับ 0.09 ลงเป็น $[0.027, 0.036]$
- 4 D จะลดขอบเขตระยะห่างระหว่าง 0.027 กับ 0.036 ลงเป็น $[0.0324, 0.0351]$
- 5 # จะลดขอบเขตระยะห่างระหว่าง 0.0324 กับ 0.0351 ลงเป็น $[0.0348, 0.0351]$

โดยที่ $[0, 0.3]$ หมายถึงระยะห่างที่อยู่ในช่วงมากกว่าหรือเท่ากับ 0 และน้อยกว่า 0.3 เป็นต้น

ดังนั้นข้อมูล AABD# สามารถจะเข้ารหัสได้โดยการแทนด้วยช่วงระยะห่างหรือตัวเลขจำนวนใดๆที่อยู่ในช่วง $[0.03483, 0.0351]$ ค่าความน่าจะเป็นของการเข้ารหัสของข้อมูลนี้คือ $(0.3)^2 \times (0.1) \times (0.3) \times (0.1) = 0.00027$ จำนวนบิตของข้อมูลที่จะใช้แทนกลุ่มของสัญลักษณ์ข้อมูลนี้จะเท่ากับ $\lceil -\log_2(0.00027) \rceil = \lceil 11.854 \rceil = 12$ บิต

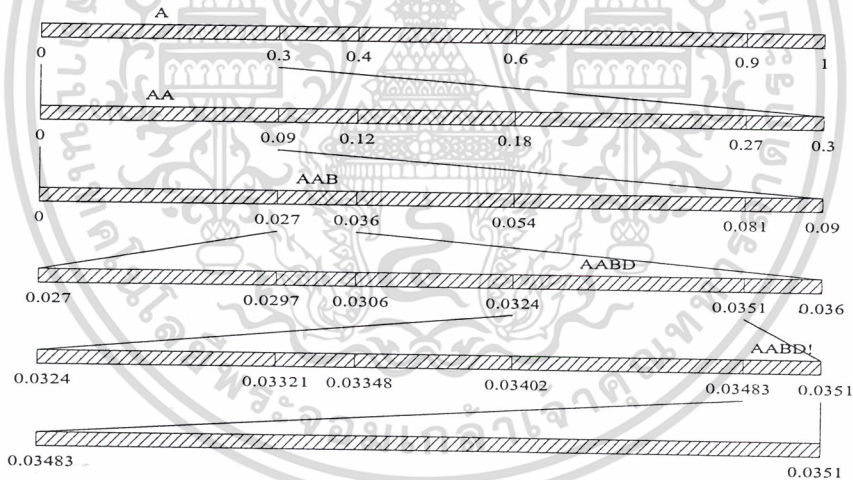
ดังนั้นเลือกข้อมูลในช่วง $[0.03483, 0.0351]$ มาแปลงเป็นไบนารี โดยเลือกค่ากลางในช่วงนี้จะได้เท่ากับ 0.034965 นำมาแปลงเป็นเลขไบนารีจะได้ $(0.00001000111100110\dots)_2$ แต่จะนำมาเพียง 12 บิตเท่านั้นที่ใช้แทนข้อมูลที่นำมาเข้ารหัส ดังนั้น จะได้รหัสที่แทนข้อมูล AABD# คือ 0000 1000 1111

ถ้าเราจะพิจารณากำหนดรหัสให้กับสัญลักษณ์ S โดยกำหนดให้ใช้รหัสตัวเลข 3 บิต (ความน่าจะเป็นของการเกิดแต่ละสัญลักษณ์เท่ากับ 1 ดังนั้นสัญลักษณ์จำนวน 5 ตัวจะสามารถกำหนดรหัสได้ต่ำสุด เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เท่ากับ $[-\log_2(1/5)] = \lceil 2.321 \rceil = 3$ บิต) จะได้ขนาดของข้อมูล AABD# เป็น 15 บิต (3×5) จากตัวอย่างเห็นว่าข้อมูลจะถูกคลดลงมา 3 บิต

ตารางที่ 2.3 แสดงการแบ่งขอบเขตตามความน่าจะเป็นสะสม

ข้อมูลต้นแบบ	ความน่าจะเป็น (Probability)	ความน่าจะเป็นสะสม (Cumulative probability)	ขอบเขต (Range)
A	0.3	0.3	[0,0.3)
B	0.1	0.4	[0.3,0.4)
C	0.2	0.6	[0.4,0.6)
D	0.3	0.9	[0.6,0.9)
#	0.1	1.0	[0.9,1)



รูปที่ 2.32 แสดงการแบ่งขอบเขตตามข้อมูลที่เพิ่มขึ้น

สมมติว่าตัวถอดรหัสได้รับข้อมูลรหัสเป็น $i = 0.0350$ ดังนั้นกระบวนการถอดรหัสจะมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

1. เริ่มจากแบ่งช่วง $[0, 1)$ ตามความน่าจะเป็น แล้วพบว่า $i = 0.0350$ อยู่ในช่วง $[0, 0.3)$ ซึ่งเป็นช่วงของตัวอักษร A ดังนั้นจะได้ตัวอักษรตัวแรกคือ A จากนั้นจะลดขอบเขตของ $[0, 1)$ ลงเป็น $[0, 0.3)$
2. แบ่งช่วง $[0, 0.3)$ ตามความน่าจะเป็นแล้วพบว่า $i = 0.0350$ อยู่ในช่วง $[0, 0.9)$ ซึ่งเป็นช่วงของตัวอักษร A ดังนั้นจะได้ตัวอักษรตัวที่สองคือ A จากนั้นจะลดขอบเขตของ $[0, 0.3)$ ลงเป็น $[0, 0.09)$

3. แบ่งช่วง $[0, 0.09)$ ตามความน่าจะเป็น แล้วพบว่า $i = 0.0350$ อยู่ในช่วง $[0.027, 0.036)$

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ซึ่งเป็นช่วงของตัวอักษร B ดังนั้นจะได้อักษรตัวที่สามคือ B จากนั้นจะลดขอบเขตของ $[0,0.09)$ ลงเป็น $[0.027,0.036)$

4. แบ่งช่วง $[0.027,0.036)$ ตามความน่าจะเป็น แล้วพบว่า $i = 0.0350$ อยู่ในช่วง $[0.0324,0.0351)$ ซึ่งเป็นช่วงของตัวอักษร D ดังนั้นจะได้อักษรตัวที่สามคือ D จากนั้นจะลดขอบเขตของ $[0.027,0.036)$ ลงเป็น $[0.0324,0.0351)$

5. แบ่งช่วง $[0.0324,0.0351)$ ตามความน่าจะเป็น แล้วพบว่า $i = 0.0350$ อยู่ในช่วง $[0.03483,0.0351)$ ซึ่งเป็นช่วงของตัวอักษร # ดังนั้นจะได้อักษรตัวที่สามคือ # จากนั้นจะลดขอบเขตของ $[0.0324,0.0351)$ ลงเป็น $[0.03483,0.0351)$

ในทางปฏิบัติแล้วมีอยู่หลายปัจจัยที่ทำให้การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตมีความซับซ้อนกว่าการเข้ารหัสฮัฟแมน แต่ก็จะสามารถลดข้อมูลที่มากกว่า

การเข้ารหัสตามระดับของบิต (Bit Plane Coding)

สมมติว่าแต่ละค่าของจุดภาพในภาพระดับเทาภาพหนึ่งถูกแทนด้วยข้อมูล k บิต ดังนั้นเราสามารถสร้างภาพไบนารีจำนวน k ภาพ ซึ่งบิตแต่ละตำแหน่งจะสร้างได้ 1 ภาพ โดยภาพที่ได้มาจากบิตตำแหน่งที่มีนัยสำคัญสูงกว่าจะประกอบด้วยข่าวสารที่สำคัญกว่า และจะมีความซับซ้อนของข้อมูลที่มากกว่า ดังนั้นจึงทำให้ง่ายต่อการลดข้อมูล วิธีการเข้ารหัสตามระดับของบิตจะอาศัยค่าระดับความเทาของภาพในการเพิ่มความสัมพันธ์ (correlation) ของจุดภาพ จากนั้นจึงทำการเข้ารหัสแบบรันเลนจ์หรือการเข้ารหัสเลขคณิตมาใช้ในการลดข้อมูล

2.5.3 การลดข้อมูลแบบยอมให้มีการสูญเสียได้

การลดข้อมูลแบบที่มีการสูญเสียจะทำให้เกิดความเพี้ยนของข้อมูลขึ้น แต่ก็มีอัตราการลดข้อมูลที่สูงกว่าการลดข้อมูลแบบที่ไม่มีการสูญเสียมาก ซึ่งมีอยู่หลายวิธีการดังต่อไปนี้

การควอนไทซ์แบบสเกลาร์ (Scalar Quantization, SQ)

การควอนไทซ์แบบสเกลาร์เป็นวิธีการที่ง่ายที่สุดของการลดข้อมูลแบบที่มีการสูญเสียโดยการควอนไทซ์จะทำการตรวจสอบข้อมูลอินพุตที่ได้รับและเลือกค่าประมาณที่ได้จากฐานข้อมูลที่กำหนดไว้ล่วงหน้าให้ใกล้เคียงที่สุด โดยปกติแล้วข้อมูลอินพุตจะอยู่ในรูปอนาลอกหรือสัญญาณต่อเนื่อง ส่วนเอาต์พุตที่ได้จะอยู่ในรูปดิจิทัล โดยสามารถนิยามการควอนไทซ์แบบ สเกลาร์ได้ว่าเป็นการส่งผ่าน (Mapping) $Q: R \rightarrow C$ เมื่อ R คือค่าจำนวนจริง และ $C = \{y_i; i = 1, 2, \dots, N\}$ เป็นชุดของข้อมูลเอาต์พุต y_i หรือตัวเก็บรหัส (codebook) ที่มีขนาดเป็น N

ในการสร้างตัวควอนไทซ์ขนาด N จุด จะต้องทำการแบ่งเส้นจริง R ออกเป็น N ส่วนเรียกว่า $R_i; i = 1, 2, \dots, N$ และค่าของส่วนที่ i สามารถหาได้จาก

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$R_i = \{x \in R; Q(x) = y_i\} \equiv Q^{-1}(y_i) \quad (2.99)$$

โดยที่แต่ละส่วนจะมีคุณสมบัติดังนี้

$$\bigcup_{i=1}^N R_i = R \text{ และ } R_i \cap R_j = \phi \text{ เมื่อ } i \neq j \quad (2.100)$$

การควอนไทซ์จะแบ่งระดับหรือย่านของข้อมูลออกเป็นช่วง ๆ โดยที่แต่ละช่วงจะแทนระดับของข้อมูลที่ เป็นค่าเดี่ยว ๆ ซึ่งสามารถแบ่งได้เป็น 2 ประเภท คือ

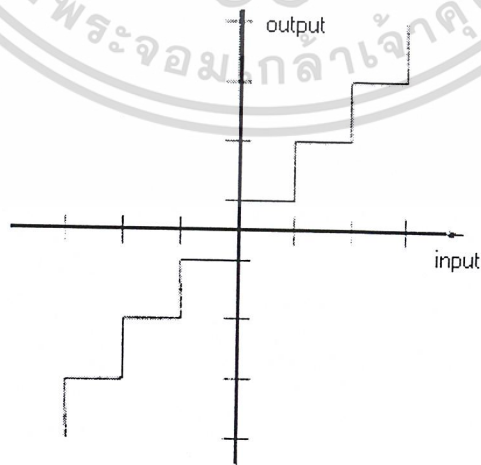
1. การควอนไทซ์แบบยูนิฟอร์ม (Uniform Quantization) เป็นการควอนไทซ์ที่มีรูปแบบที่ง่ายที่สุด โดยการแบ่งย่านของข้อมูลออกเป็นช่วงเท่า ๆ กัน ดังแสดงในรูปที่ 2.33 ในการออกแบบตัวควอนไทซ์จะมี d_i เป็นระดับการตัดสินใจ (decision level) และ r_i เป็นระดับของข้อมูลผลลัพธ์ (reconstruction) เมื่อ $i = 0, 1, 2, \dots, L$ โดยที่

$$r_i = \frac{d_i + d_{i+1}}{2} \quad (2.101)$$

และ จะได้ช่วงห่างของการควอนไทซ์ (Δ) เป็น

$$\Delta = d_{i+1} - d_i \quad (2.102)$$

ดังนั้น จะเห็นได้ว่าการควอนไทซ์แบบยูนิฟอร์มมีค่าของความแตกต่างที่เท่ากันตลอดย่านของข้อมูลอินพุต



รูปที่ 2.33 แสดงระดับของการควอนไทซ์แบบยูนิฟอร์ม

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2. การควอนไทซ์แบบนอน-ยูนิฟอร์ม (Non - Uniform Quantization) เป็นการออกแบบการควอนไทซ์ให้มีความเพี้ยนเกิดขึ้นน้อยที่สุด โดยอัลกอริทึม Lloyd-Max Quantizer ที่ได้ถูกพัฒนาขึ้นโดย Lloyd และ Max ซึ่งได้วิเคราะห์สัญญาณรบกวนจากการควอนไทซ์โดยใช้ความผิดพลาดกำลังสองเฉลี่ย (mean square error, MSE) และได้พยายามลดสัญญาณรบกวนนี้ลงโดยกำหนดความน่าจะเป็นของความหนาแน่นสัญญาณในช่วงหนึ่งมีค่าไม่คงที่ โดยที่ความเพี้ยนทั้งหมดที่เกิดขึ้นจากการควอนไทซ์หาได้จากสมการที่ (2.103)

$$E = \sum_{k=0}^N \int_{d_k}^{d_{k+1}} (y - r_k)^2 p(y) dy \quad (2.103)$$

เมื่อ $p(y)$ คือฟังก์ชันความน่าจะเป็นของข้อมูล y และกำหนดให้อ่อนพันธ์ของค่าความเพี้ยนเมื่อเทียบกับระดับ r_i และช่วง d_i เท่ากับศูนย์ทำให้ได้

$$d_i = \frac{r_i + r_{i-1}}{2} \quad (2.104)$$

และ

$$r_i = \frac{\int_{d_i}^{d_{i+1}} yp(y) dy}{\int_{d_i}^{d_{i+1}} p(y) dy} \quad (2.105)$$

การเข้ารหัสแบบทำนาย (Lossy Predictive Coding)

ในการเข้ารหัสแบบทำนายโดยทั่วไป ความสัมพันธ์ระหว่างจุดภาพที่อยู่ใกล้เคียงกันจะถูกนำมาใช้ในการทำนายค่าของแต่ละจุดภาพ วิธีหนึ่งในการลดข้อมูลที่นำเอาการเข้ารหัสแบบทำนายมาใช้คือการมอดูเลตแบบรหัสพัลส์เชิงอนุพันธ์ (differential pulse code modulation ,DPCM) โดยจะนำเอาค่าความผิดพลาดจากการทำนายที่ได้มาจากการลบค่าการทำนายออกจากค่าจริงของจุดภาพมาทำการควอนไทซ์แบบสเกลาร์ซึ่งจะทำให้เกิดความผิดเพี้ยนของข้อมูลขึ้น แต่ก็จะสามารถลดข้อมูลได้ในอัตราที่มากขึ้น

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การเข้ารหัสโดยการแปลง (Transform Coding)

การลดข้อมูลด้วยการเข้ารหัสการแปลงจะทำการแปลง ข้อมูลอินพุตที่อยู่ในรูปของสเปกตรัมหรือ โดเมนความถี่ โดยใช่วิธีการแปลงแบบต่าง ๆ เช่น การแปลงฟูริเยร์ (Fourier Transform) ในการแปลงข้อมูลที่อยู่ในรูปของ สเปกตรัมโดเมน ให้อยู่ในรูปสัมประสิทธิ์ของพลังงานความถี่ จะได้ที่ความถี่ต่ำๆ จะมีพลังงานสูง และที่ความถี่สูงๆ พลังงานจะลดลงไป สำหรับข้อมูลภาพโดยทั่วๆ ไปนั้นจะประกอบด้วยส่วนที่เป็นความถี่สูง คือส่วนที่เป็นรายละเอียดหรือขอบภายในภาพ และส่วนที่เป็นความถี่ต่ำภาพคือข้อมูลส่วนที่เป็นพื้นของภาพ ซึ่งจำนวนบิตที่ใช้ในการเข้ารหัสของแต่ละช่วงความถี่จะไม่เท่ากัน ดังนั้นเมื่อต้องการลดข้อมูลให้ได้มาก ค่าของพลังงานความถี่สูงจะถูกตัดทิ้งไปเป็นส่วนใหญ่ ทำให้รายละเอียดส่วนที่เป็นขอบในภาพขาดหายไป ภาพที่ได้จะเบลอ (Blur) ขาดความคมชัด

การแปลงที่ใช้ในการลดข้อมูลภาพมีอยู่หลายวิธี เช่น การแปลงฟูริเยร์แบบเร็ว (Fast Fourier Transform) , การแปลงวอลซ์ - ฮาดามาร์ด (Walsh - Hadamard Transform) , การตัดแปลงโคไซน์ (Discrete Cosine Transform) , การแปลงโคไซน์ (Discrete Sine Transform) , การแปลงฮาร์ (Haar Transform) และการแปลงคาร์ฮูเนนเลอเฟ (Karhunen Loeve Transform) เป็นต้น ซึ่งแต่ละวิธีจะมีข้อดีและข้อเสียแตกต่างกันไป แต่ที่วิธีนิยมใช้ในการลดข้อมูลกันมากที่สุดคือการแปลงโคไซน์ (DCT) ตัวอย่างของการลดข้อมูลที่ใช้การแปลงโคไซน์ คือ การลดข้อมูลแบบ JPEG ซึ่งปัจจุบันวิธีการนี้เป็นวิธีการมาตรฐานที่ใช้ในการลดข้อมูล

การเข้ารหัสแบนด์ย่อย (Subband Coding)

ในการเข้ารหัสแบนด์ย่อย ภาพต้นแบบจะถูกกรองตามช่วงของความถี่เพื่อสร้างเป็นภาพ ภาพย่อยซึ่งภาพเหล่านี้ถูกเรียกว่าภาพแบนด์ย่อย (subbands) เนื่องจากแต่ละภาพแบนด์ย่อยนี้ได้ถูกลดความกว้างแถบ (bandwidth) เมื่อเปรียบเทียบกับภาพต้นแบบ ทำให้สามารถที่จะทำการลดจำนวนการสุ่ม (downsampling) ลงได้ ซึ่งสามารถทำได้ด้วยกระบวนการในการกรอง (filtering) ส่วนการลดจำนวนการสุ่มนี้เรียกว่าเป็นขั้นตอนการวิเคราะห์ (analysis stage) หลังจากนั้นภาพแบนด์ย่อยที่ได้จะถูกเข้ารหัสด้วยตัวเข้ารหัสต่าง ๆ โดยที่อัตราบิต (bit rate) ต่าง ๆ หรือแม้แต่วิธีการเข้ารหัสต่าง ๆ กันก็สามารถนำมาใช้กับภาพแต่ละแบนด์ย่อยได้

ในการสร้างภาพกลับคืนมาอีกครั้งสามารถทำได้โดยการเพิ่มจำนวนการสุ่ม (up sampling) ของภาพแบนด์ย่อยที่ได้ถอดรหัสแล้ว จากนั้นนำมาผ่านตัวกรอง แล้วรวมภาพที่สร้างกลับคืนมาแต่ละแบนด์ย่อยเข้าด้วยกัน กระบวนการนี้เรียกว่าขั้นตอนการสังเคราะห์ (synthesis stage)

จะสังเกตได้ว่าการสร้างภาพแบนด์ย่อยจะไม่ทำให้เกิดการลดลงของข้อมูล เนื่องจากจำนวนของการสุ่ม (sample) ของทุกแบนด์ย่อยรวมกันแล้วยังคงเท่ากับภาพต้นแบบ แต่จะมีข้อดีในแง่ที่แต่ละภาพแบนด์ย่อยนั้นสามารถที่จะทำการเข้ารหัสได้ด้วยประสิทธิภาพที่ดีกว่าภาพต้นแบบเดิมซึ่งการเข้ารหัสแบนด์ย่อยอาจใช้การแปลงเวฟเล็ตเพื่อช่วยในการแยกแบนด์ย่อย ออกจากภาพต้นแบบได้ ซึ่งจะเป็นหลักการพื้นฐานสำหรับการแปลงเวฟเล็ต เพื่อแปลงสัมประสิทธิ์ในมิติหนึ่งสู่อีกมิติหนึ่งได้

ไม่ว่าการณ์ใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.5.4 เกณฑ์การวัดความเหมือนจริงของภาพ (Image Fidelity)

ในการลดข้อมูลภาพนั้น จะมีข้อมูลส่วนหนึ่งที่เกิดผิดพลาดหรือสูญเสียไป ข้อผิดพลาดที่เกิดขึ้นนี้จะมีผลในตอนที่สร้างภาพกลับคืนมา (reconstruction) และค่าความผิดพลาดนี้จะอยู่ในช่วงหนึ่งที่สามารถยอมรับได้ ดังนั้นเกณฑ์การวัดความเหมือนจริงของภาพสามารถนำมาใช้ในการวัดประสิทธิภาพของระบบได้ ตัวอย่างเกณฑ์ที่นิยมใช้ในการวัดคุณภาพของภาพคือ ค่า root-mean-square (rms) ของความผิดพลาดระหว่างข้อมูลภาพอินพุตและข้อมูลภาพเอาต์พุต นอกจากนี้ยังมีค่า rms ของอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนของภาพเอาต์พุต (Signal to Noise Ratio : SNR) เมื่อกำหนดให้ข้อมูลภาพอินพุตประกอบด้วยอาร์เรย์ขนาด $N \times N$ ของจุดภาพ $f(x, y)$ โดย x และ y มีค่าเป็น $0, 1, \dots, N-1$ และแต่ละจุดภาพมีค่าของระดับสีเทาที่เป็นไปได้คือ 2^m เมื่อ m เป็นจำนวนบิตของระดับสีเทา

สำหรับทุกค่าของ x และ y ในช่วง $0, 1, \dots, N-1$ ค่าความผิดพลาดระหว่างจุดภาพอินพุตและเอาต์พุตคือ

$$e(x, y) = g(x, y) - f(x, y) \quad (2.106)$$

เมื่อ $e(x, y)$ คือ ค่าความผิดพลาดที่เกิดขึ้น ณ จุด x, y ใดๆ
 $f(x, y)$ คือ ค่าภาพอินพุต ณ จุด x, y ใดๆ
 $g(x, y)$ คือ ค่าภาพเอาต์พุต ณ จุด x, y ใดๆ

ค่าเฉลี่ยของความผิดพลาดกำลังสองของภาพ (mean square error) คือ

$$\begin{aligned} e_{ms} &= \frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} e^2(x, y) \\ &= \frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} [g(x, y) - f(x, y)]^2 \end{aligned} \quad (2.107)$$

ดังนั้นค่า rms ของความผิดพลาดจึงสามารถเขียนได้ดังนี้

$$e_{rms} = [e_{ms}]^{1/2} \quad (2.108)$$

ค่า root mean square error เป็นค่าที่ใช้ในการวัดความแตกต่างของข้อมูลอินพุตกับข้อมูลเอาต์พุต แต่เมื่อพิจารณาขนาดของข้อมูลเอาต์พุตต่อขนาดของสัญญาณรบกวน (noise) ก็จะได้เป็นค่า SNR เมื่อกำหนดให้สัญญาณภาพเอาต์พุตแต่ละจุดประกอบด้วยสัญญาณอินพุตบวกด้วยค่าสัญญาณรบกวน นั่นคือ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$g(x, y) = f(x, y) + e(x, y) \quad (2.109)$$

ดังนั้น ค่าเฉลี่ยกำลังสองของอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนของข้อมูลภาพเอาต์พุต สามารถหาได้โดยค่าเฉลี่ยของสัญญาณอินพุตกำลังสองหารด้วยค่าเฉลี่ยของสัญญาณรบกวนกำลังสองของข้อมูลภาพทั้งหมด ซึ่งสามารถเขียนได้ดังนี้

$$SNR_{ms} = \frac{\frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} g^2(x, y)}{\frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} e^2(x, y)} \quad (2.110)$$

ค่า rms ของ SNR จึงสามารถเขียนได้ดังต่อไปนี้

$$SNR_{rms} = \left(\frac{\frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} g^2(x, y)}{\frac{1}{N^2} \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} [g(x, y) - f(x, y)]^2} \right)^{1/2} \quad (2.111)$$

โดยที่เทอมส่วนของสมการข้างบนเป็นสมการของสัญญาณรบกวนที่อยู่ในรูปของผลต่างระหว่างข้อมูลอินพุตกับข้อมูลเอาต์พุต

จากวิธีการที่ใช้ในการวัดความเหมือนจริงของภาพที่กล่าวมาแล้วข้างต้น ไม่สามารถที่จะบ่งบอกหรือใช้เป็นเกณฑ์ในการพิจารณาได้แต่เพียงอย่างเดียว ในกรณีของภาพเอาต์พุตที่ได้จากการประมวลผลหรือรับส่งสัญญาณ โดยมีสายตาของมนุษย์เป็นตัวรับภาพ ซึ่งระบบการมองเห็นของสายตาคะไวต่อความเข้มแสงในลักษณะของล็อก (logarithmic) ดังนั้น ความผิดพลาดในบริเวณที่เป็นที่มืดของภาพจะเห็นได้ชัดเจนกว่าความผิดพลาดที่อยู่ในบริเวณที่สว่าง และระบบการมองเห็นยังไวต่อการเปลี่ยนแปลงอย่างทันทีทันใดของระดับสีเทาด้วย ความผิดพลาดที่อยู่บนขอบหรือใกล้ ๆ ขอบของวัตถุจะมีผลต่อการมองเห็นมากกว่าความผิดพลาดที่อยู่ในโครงสร้างที่เป็นฉากหลังของภาพ ด้วยเหตุนี้เอง ถึงแม้ว่าภาพจะมีค่าของ rms ในความผิดพลาดที่เท่ากัน แต่อาจจะปรากฏความแตกต่างของคุณภาพของการมองเห็นที่แตกต่างกันได้

2.5.5 อัตราบิต

อัตราบิต (bit rate) คือค่าเฉลี่ยของจำนวนบิตต่อจุดภาพ (bit per pixel ,bpp) ของภาพที่โดนลดขนาดข้อมูล โดยสามารถคำนวณได้จากอัตราส่วนระหว่างจำนวนบิตข้อมูลทั้งหมดของภาพที่ถูกลดข้อมูลต่อจำนวนจุดภาพทั้งหมดของภาพต้นแบบ ดังสมการต่อไปนี้

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$\text{bpp} = \frac{\text{จำนวนบิตทั้งหมดของภาพที่ลดข้อมูล}}{\text{จำนวนจุดภาพของภาพต้นแบบทั้งหมด}} \quad (2.112)$$

2.5.6 อัตราการลดข้อมูล

อัตราการลดข้อมูลคืออัตราส่วนระหว่างจำนวนบิตข้อมูลที่ใช้แทนภาพต้นแบบ และจำนวนบิตข้อมูลที่ใช้แทนภาพที่ถูกทำการลดข้อมูล โดยสามารถหาได้ดังสมการ

$$\text{อัตราการลดข้อมูล} = \frac{\text{จำนวนบิตทั้งหมดของภาพต้นแบบ}}{\text{จำนวนบิตทั้งหมดของภาพที่ลดข้อมูล}} \quad (2.113)$$



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 3

การคำนวณและการสร้าง

ในการบีบอัดข้อมูลภาพโดยทั่วไปจะมีขบวนการที่คล้ายคลึงกัน โดยสามารถที่จะแยกเป็นสองแนวทางใหญ่ๆ คือ ค่าโมเดลลิง (data modeling) และการเข้ารหัส (code packing) ในขั้นตอนแรกคือ ค่าโมเดลลิง จะนำเอาข้อมูลข่าวสารมาเปลี่ยนรูปแบบใหม่ซึ่งมีลักษณะที่สัมพันธ์กับข้อมูลเดิม เพื่อที่จะสามารถใช้ลักษณะเฉพาะของโมเดลต่างๆ เพื่อกำจัด หรือ ลดความซ้ำซ้อนของข้อมูลบางประการลงได้ โดยอาศัยเทคนิคต่างๆ หลายรูปแบบดังเช่น รูปแบบการแปลงข้อมูลภาพ (image transform) ซึ่งอาจใช้การแปลงฟูเรียร์ , การแปลงของคอสคริตโคซายน์ (discrete cosine transform : DCT) ฯลฯ และอีกรูปแบบหนึ่งที่มีการนำมาใช้ คือ การแปลงเวฟเลต (wavelet transform) ซึ่งเป็นวิธีการแปลงข้อมูลภาพ ที่นำมาใช้ในการลดขนาดข้อมูลภาพของปริภูมิกาลานี้

ส่วนในขั้นตอนของการเข้ารหัส จะทำการนำข้อมูลที่ได้ออกจากการทำให้โมเดลลิง มาจัดระดับ และเข้ารหัสข้อมูลใหม่เพื่อให้ข้อมูลมีคุณลักษณะที่เหมาะสมในการนำไปใช้งาน โดยวิธีการโค๊ดแบ็กกิ้งที่นำมาใช้ในปริภูมิกาลานี้จะแยกเป็นสองขั้นตอนการด้วยกัน คือขั้นตอนแรก จะเป็นการนำโมเดลลิงที่ได้มาทำการจัดกลุ่มของสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเลต เพื่อที่จะให้ได้สัญลักษณ์ของข้อมูล ที่มาแทนค่าสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการทำให้โมเดลลิง โดยอาศัยวิธีการจัดระดับประมาณค่าแบบซัคเซสซีฟ (successive approximation quantization :SAQ) ซึ่งเป็นขบวนการเปลี่ยนหรือแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเลตไปเป็นชุดบิตข้อมูล โดยวิธีการนี้จะคล้ายกับการเข้ารหัสแบบบิตเพลน (bit plane encoding) ในหัวข้อที่ 2.5.2 สัมประสิทธิ์เวฟเลตถูกจัดค่าตามระดับบิต โดยระดับบิตจะเริ่มจากบิตที่มีนัยสำคัญก่อน โดยวิธีนี้ถูกคิดค้นขึ้นมาโดยเชฟิโร (Jerome M. Shapiro) และเรียกวิธีการดังกล่าวว่า เอ็มเบดดิท ซีโรทรี (Embedded zerotree) ซึ่งผลที่ได้จะเป็นการจัดกลุ่มของข้อมูลที่เป็นค่าสัมประสิทธิ์ให้เป็นสัญลักษณ์ของข้อมูลเพื่อให้เหมาะสมที่จะนำไปเข้ารหัสลดขนาดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสียในขั้นตอนต่อไป

ขั้นตอนสุดท้ายของการเข้ารหัสคือ การนำเอาลำดับของข้อมูลที่ได้ออกจากการจัดกลุ่มของสัมประสิทธิ์ในขั้นตอนแรกของการเข้ารหัส มาทำการ เข้ารหัสลดขนาดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสีย โดยจะนำเอาการเข้ารหัสเลขคณิต มาใช้งาน

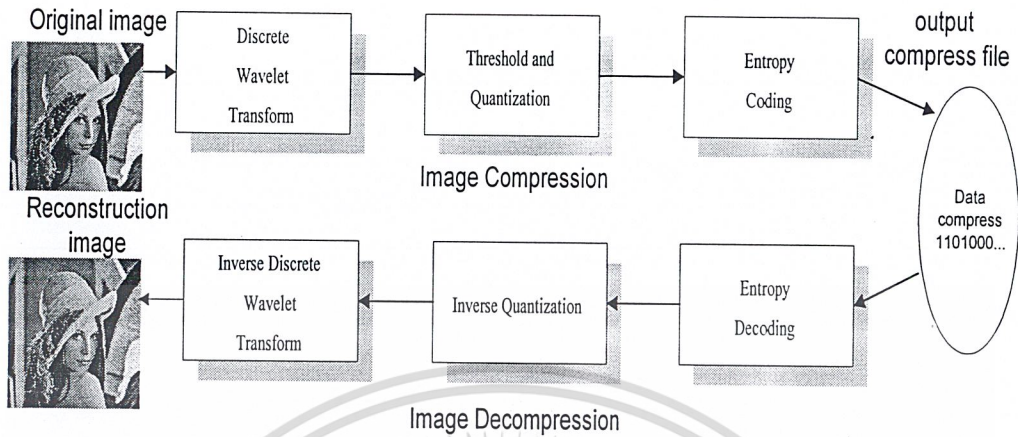
ขั้นตอนของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการใช้การแปลงเวฟเลต จะแสดงในรูปที่ 3.1

3.1 การคำนวณการแปลงเวฟเลตกับข้อมูลภาพ

จากสมการ 2.52

$$c_j(k) = \sum_m h_0(m-2k)c_{j+1}(m)$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 3.1 แสดงขั้นตอนการบีบอัดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเลต

และจากสมการ 2.53

$$d_j(k) = \sum_m h_1(m-2k)c_{j+1}(m)$$

นำทั้งสองสมการดังกล่าวมาใช้สำหรับการแปลงเวฟเลตแบบไม่ต่อเนื่องโดยค่าสัมประสิทธิ์ของการกรองความถี่ต่ำ (h_0) และการกรองความถี่สูง (h_1) คือสัมประสิทธิ์ของเวฟเลตฟังก์ชัน ซึ่งจะแสดงตัวอย่างการคำนวณดังตัวอย่างที่ 1 และ 2 โดยจะใช้ฟังก์ชันฮาร์เป็นเวฟเลตฟังก์ชันเพื่อความสะดวกในการคำนวณ

พิจารณา สัมประสิทธิ์ของการกรองความถี่ต่ำ (h_0) และการกรองความถี่สูง (h_1) ของฮาร์ฟังก์ชัน[7] คือ

$$h_0 = \left\{ \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}} \right\} \text{ และ } h_1 = \left\{ \frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{1}{\sqrt{2}} \right\} \quad (3.1)$$

ตัวอย่างที่ 1 ข้อมูลภาพมีขนาด 4 พิกเซล คือ 9, 7, 3, และ 5
จะได้ว่า

$$c_1(k) = \sum_{m=0}^3 h_0(m-2k)c_2(m)$$

ดังนั้น

$$\begin{aligned} c_1(0) &= h_0(0)c_2(0) + h_0(1)c_2(1) + h_0(2)c_2(2) + h_0(3)c_2(3) \\ &= \frac{9}{\sqrt{2}} + \frac{7}{\sqrt{2}} = \frac{16}{\sqrt{2}} \end{aligned}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
และ
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$\begin{aligned}c_1(1) &= h_0(-2)c_2(0) + h_0(-1)c_2(1) + h_0(0)c_2(2) + h_0(1)c_2(3) \\ &= \frac{3}{\sqrt{2}} + \frac{5}{\sqrt{2}} = \frac{8}{\sqrt{2}}\end{aligned}$$

ในทำนองเดียวกัน

$$\begin{aligned}d_1(k) &= \sum_{m=0}^3 h_1(m-2k)c_2(m) \\ d_1(1) &= h_1(0)c_2(0) + h_1(1)c_2(1) + h_1(2)c_2(2) + h_1(3)c_2(3) \\ &= \frac{9}{\sqrt{2}} - \frac{7}{\sqrt{2}} = \frac{2}{\sqrt{2}}\end{aligned}$$

และ

$$\begin{aligned}d_1(1) &= h_1(-2)c_2(0) + h_1(-1)c_2(1) + h_1(0)c_2(2) + h_1(1)c_2(3) \\ &= \frac{3}{\sqrt{2}} - \frac{5}{\sqrt{2}} = \frac{-2}{\sqrt{2}}\end{aligned}$$

ดังนั้นจะได้ผลการแปลงเวฟเล็ต คือ $\left\{\frac{16}{\sqrt{2}}, \frac{8}{\sqrt{2}}, \frac{2}{\sqrt{2}}, \frac{-2}{\sqrt{2}}\right\}$ ที่อยู่ในรูปแบบสมการ (2.29) ในบทที่ 2

และเมื่อทำการแปลงเวฟเล็ต อีกจะได้ว่า

$$\begin{aligned}c_0(k) &= \sum_{m=0}^1 h_0(m-2k)c_1(m) \\ c_0(0) &= h_0(0)c_1(0) + h_0(1)c_1(1) \\ &= \frac{16}{2} + \frac{8}{2} = 12\end{aligned}$$

และ

$$\begin{aligned}d_0(k) &= \sum_{m=0}^1 h_1(m-2k)c_1(m) \\ d_0(0) &= h_1(0)c_1(0) + h_1(1)c_1(1) \\ &= \frac{16}{2} - \frac{8}{2} = 4\end{aligned}$$

ผลสุดท้ายจะได้สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตคือ $\left\{12, 4, \frac{2}{\sqrt{2}}, -\frac{2}{\sqrt{2}}\right\}$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ตัวอย่างที่ 2 สมมติข้อมูลภาพมีขนาด 8 จุดภาพ คือ 1, 0, -3, 2, 1, 0, 1, และ 2 ข้อมูลภาพดังกล่าวสามารถแสดงการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องได้ดังนี้

$$\begin{array}{l}
 c_3 \quad \boxed{1 \quad 0 \quad -3 \quad 2 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 2} \\
 \\
 d_2 \quad \boxed{\frac{1}{\sqrt{2}} \quad -\frac{5}{\sqrt{2}} \quad \frac{1}{\sqrt{2}} \quad -\frac{1}{\sqrt{2}}} \\
 \\
 c_2 \quad \boxed{\frac{1}{\sqrt{2}} \quad -\frac{1}{\sqrt{2}} \quad \frac{1}{\sqrt{2}} \quad \frac{3}{\sqrt{2}}} \\
 \\
 d_1 \quad \boxed{1 \quad -1} \\
 c_1 \quad \boxed{0 \quad 2} \\
 d_0 \quad \boxed{-\sqrt{2}} \\
 c_0 \quad \boxed{\sqrt{2}}
 \end{array}$$

จะได้สัมประสิทธิ์ของข้อมูลหลังการแปลงเวฟเล็ตคือ $\{\sqrt{2}, -\sqrt{2}, 1, -1, \frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{5}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{1}{\sqrt{2}}\}$

และจากสมการที่ 2.75 แสดงถึงลักษณะการสังเคราะห์สัญญาณกลับ จะตรงกันข้ามกับการวิเคราะห์สัญญาณด้วยการแยกช่วงความถี่ออกจากกันทีละสองช่วง โดยทำการเพิ่มอัตราการซีกค่าตัวอย่างให้มีค่าเป็นสองเท่าจากเดิมก่อน ซึ่งจะทำให้การแทรกค่าศูนย์ระหว่างเทอมของสัญญาณ

$$c_{j+1}(n) = c_j(n) \otimes h_0(n)|_{n=2m} + d_j(n) \otimes h_1(n)|_{n=2m}$$

สามารถแสดงตัวอย่างการสังเคราะห์สัญญาณกลับจากสัมประสิทธิ์ของข้อมูลที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตจากตัวอย่างที่ 2 ในตัวอย่างที่ 3

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การออกแบบการแปลงเวฟเล็ท

จากการคำนวณการแปลงเวฟเล็ทที่กล่าวมา จะสามารถออกแบบโปรแกรมการคำนวณการแปลงเวฟเล็ทได้ดังคำสั่งจำลองที่ 3.1 และ 3.2 สำหรับการนำภาพมาแปลงเวฟเล็ท ด้วยวิธีมาตรฐาน และคำสั่งจำลองที่ 3.3 และ 3.4 สำหรับการนำภาพมาแปลงเวฟเล็ทด้วยวิธีไม่มาตรฐาน

สำหรับการนำเอาเวฟเล็ทมาแปลงข้อมูลภาพนั้นจะอาศัยวิธีการที่คล้ายกับการเข้ารหัสลับแบบนิต โดยจะมีลักษณะของการแปลงภาพที่เป็นแบบไม่มาตรฐาน[7] ดังนั้นในปริภูมิตฤษฎีจะเลือกนำเอาหลักการแปลงข้อมูลภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ทโดยใช้วิธีแบบไม่มาตรฐานเป็นหลัก และเขียนเป็นผังงานสำหรับการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐานได้ใน ผังงานที่ 3.1 และ 3.2

คำสั่งจำลองที่ 3.1 การนำภาพมาแปลงเวฟเล็ทด้วยวิธีมาตรฐาน

PROCEDURE StandardDecomposition

BEGIN

FOR Row : 1 to h DO

Decomposition(C[Row , 1...w]);

END FOR

FOR Col : 1 to w DO

Decomposition(C[1...h , Col]);

END FOR

END.

PROCEDURE DecompositionStep

BEGIN

FOR i : 1 to h/2 DO

$C'[i] = (C[2i-1] + C[2i]) / \sqrt{2};$

$C'[h/2 + i] = (C[2i-1] - C[2i]) / \sqrt{2};$

END FOR

$C = C';$

END.

PROCEDURE Decomposition

BEGIN

$C = C / \sqrt{h};$ %% normalize input coefficient

WHILE h > 1 DO

DecompositionStep(C[1...h]);

$h = h/2;$

END WHILE

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 END.
 ไม่ว่าจะกรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

คำสั่งจำลองที่ 3.2 การนำสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทของภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ทแบบมาตรฐานมาแปลงกลับ

```
PROCEDURE InverseStandardDecomposition
```

```
BEGIN
```

```
    FOR Col : 1 to w DO
```

```
        InverseDecomposition( C[1...h, Col ]);
```

```
    END FOR
```

```
    FOR Row : 1 to h DO
```

```
        InverseDecomposition( C[Row,1...w]);
```

```
    END FOR
```

```
END.
```

```
PROCEDURE InverseDecompositionStep %% To same InverseStandardDecomposition
```

```
BEGIN
```

```
    FOR i = 1 to h/2 DO
```

```
        C' = C;
```

```
        C[2i-1] = (C'[i] + C'[h/2 + i]) /  $\sqrt{2}$  ;
```

```
        C[2i] = (C'[i] - C'[h/2 + i]) /  $\sqrt{2}$  ;
```

```
    END FOR
```

```
END.
```

```
PROCEDURE InversDecomposition %% To same InverseStandardDecomposition
```

```
BEGIN
```

```
    WHILE 1 < h DO
```

```
        InverseDecompositionStep( C[1...h]);
```

```
        h = 2h ;
```

```
    END WHILE
```

```
    C =  $\sqrt{h}$  . C
```

```
END.
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

คำสั่งจำลองที่ 3.3 การนำภาพมาแปลงเวฟเล็ดด้วยวิธีไม่มาตรฐาน

```
PROCEDURE NonstandardDecomposition
```

```
BEGIN
```

```
    WHILE h>1 DO
```

```
        FOR Row : 1 to h DO
```

```
            Decomposition( C[ Row , 1...h]);
```

```
        END FOR
```

```
        FOR Col : 1 to h DO
```

```
            Decomposition( C[1...h , Col]);
```

```
        END FOR
```

```
        h= h/2;
```

```
    END WHILE
```

```
END.
```

```
PROCEDURE DecompositionStep %%same in standard decomposition procedure
```

```
BEGIN
```

```
    FOR i : 1 to h/2 DO
```

```
        C'[i] = (C[2i-1] + C[2i]) /  $\sqrt{2}$  ;
```

```
        C'[h/2 + i] = (C[2i-1] - C[2i]) /  $\sqrt{2}$  ;
```

```
    END FOR
```

```
    C = C' ;
```

```
END.
```

```
PROCEDURE Decomposition %%same in standard decomposition procedure
```

```
BEGIN
```

```
    C = C /  $\sqrt{h}$  ; %% normalize input coefficient
```

```
    WHILE h > 1 DO
```

```
        DecompositionStep( C[1...h]);
```

```
        h= h/2;
```

```
    END WHILE
```

```
END.
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

คำสั่งจำลองที่ 3.4 การนำสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ดแบบไม่มาตรฐานมาแปลงกลับ

PROCEDURE InverseNonstandardDecomposition

BEGIN

WHILE 1 < h *Do*

h = 2*h*;

FOR Col : 1 to *h DO*

InverseDecomposition(*C*[1...*h*, *Col*]);

END FOR

FOR Row : 1 to *h DO*

InverseDecomposition(*C*[*row*,1...*h*]);

END FOR

END WHILE

C = *Ch*;

END.

PROCEDURE InverseDecompositionStep

BEGIN

FOR i = 1 to *h*/2 *DO*

C' = *C*;

$C[2i-1] = (C'[i] + C'[h/2 + i] / \sqrt{2}) ;$

$C[2i] = [C'[i] - C'[h/2 + i] / \sqrt{2} ;$

END FOR

END.

PROCEDURE InversDecomposition

WHILE 1 < *h DO*

InverseDecompositionStep(*C*[1...*h*]);

h = 2*h* ;

END WHILE

C = $\sqrt{h} \cdot C$

END.

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ถ้าต้องการเปลี่ยนฟังก์ชันแม่ของการแปลงเวฟเล็ดเราก็จะเปลี่ยนตรงสัมประสิทธิ์ของการกรองความถี่ต่ำ และความถี่สูง เท่านั้น ซึ่งลักษณะของการทำคำสั่งของโปรแกรมยังคงลักษณะเช่นเดิม

คำสั่งจำลองที่ 3.5 เป็นวิธีการปิดค่าเทรซโซลของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพ เพื่อทำการปิดให้เกิดค่าความผิดพลาดให้ได้ตามที่ต้องการ ซึ่งเมื่อนำการปิดค่าเทรซโซลแล้ว จะนำสัมประสิทธิ์ที่เหลืออยู่ไปผ่านการจัดระดับข้อมูลแล้วเข้ารหัสการลดขนาดข้อมูลที่ไม่มีการสูญเสียต่อไป โดยในการทดลองในบทที่ 4 ได้ทำการทดลองวิธีการดังกล่าวไว้เพื่อนำมาเปรียบเทียบกับวิธีการของเอ็มเบดดิชโรตรี

จากผังงานจะนำไปเขียนเป็นโปรแกรมบนโปรแกรม MATLAB ได้ดังในภาพผนวก ก.

คำสั่งจำลองที่ 3.5 แสดงโปรแกรมลดขนาดข้อมูลภาพโดยการปิดค่าเทรซโซลของสัมประสิทธิ์ภาพในการแปลงเวฟเล็ด

PROCEDURE Compress(C : array [1...m] of reals ; e : real)

BEGIN

Tmin = min{ |C[i]| };

Tmax = max{ |C[i]| };

DO

T = (Tmin + Tmax) / 2;

s = 0;

FOR i : 1 to m DO

IF |C[i]| < T then s = s + (C[i])²;

END FOR

IF s < e² then Tmin = T; else Tmax = T;

UNTIL Tmin = Tmax;

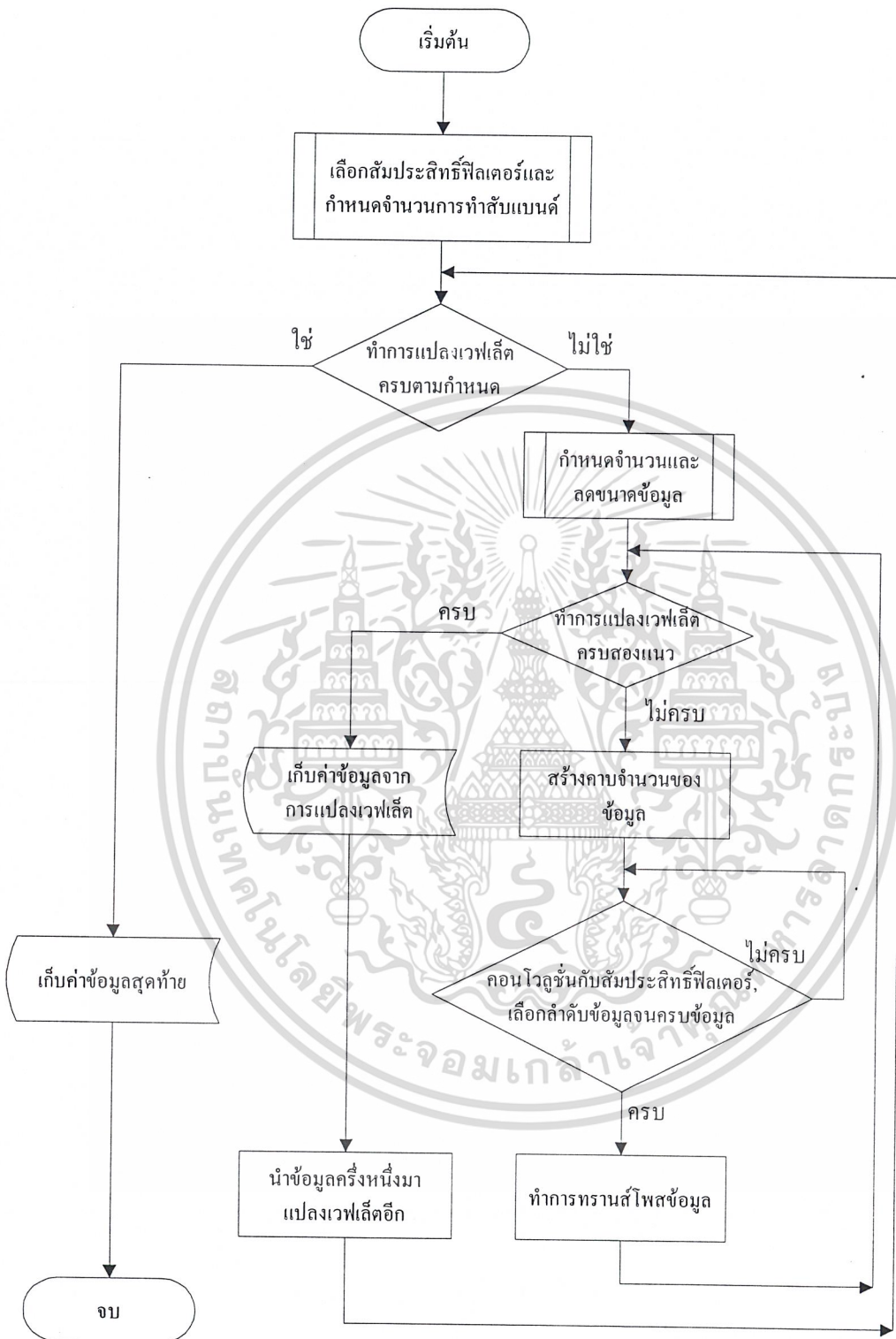
FOR i = 1 to m DO

IF |C[i]| < T THEN C[i] = 0;

END FOR

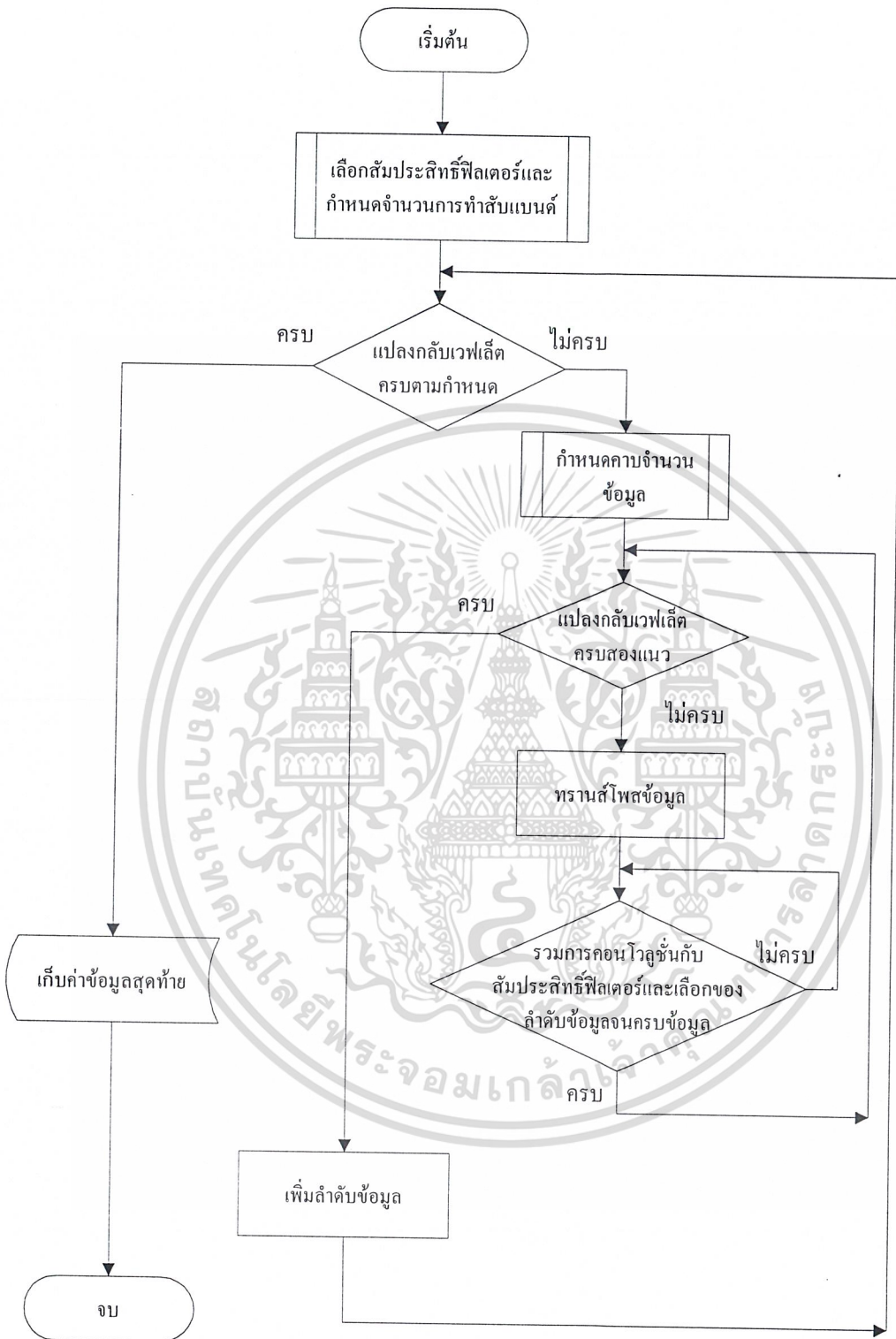
END.

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ผังงานที่ 3.1 แสดงผังการทำงานการแปลงเวฟเลิต

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับ **ผังงานที่ 3.2 ผังการทำงานการแปลงกลับเวฟเล็ต** ให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

3.2 การกำหนดรหัสสัญลักษณ์ให้กับสัมประสิทธิ์เวฟเล็ต

จากหัวข้อที่ 2.4.2 ในบทที่ 2 การเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิค ซีโรทรี (EZW) ที่มีกระบวนการจัดสัมประสิทธิ์เป็นโดมิแนนท์ และ สับออร์ดิเนท สามารถที่จะเขียนเป็นผังงานได้ดังผังงานที่ 3.3 จะสามารถตัวอย่างการนำข้อมูลสัมประสิทธิ์มาจัดการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิค ซีโรทรี ได้ดังนี้

ตัวอย่าง

63	-34	49	10	7	13	-12	7
-31	23	14	-13	3	4	6	-1
15	14	3	-12	5	-7	3	9
-9	-7	-14	8	4	-2	3	2
-5	9	-1	47	4	6	-2	2
3	0	-3	2	3	-2	0	4
2	-3	6	-4	3	6	3	6
5	11	5	6	0	3	-4	4

รูปที่ 3.2 แสดงสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต

พิจารณารูปที่ 3.2 ที่เกิดจากการแปลงเวฟเล็ตของภาพขนาด 8×8 เป็น 3 ระดับค่าสัมประสิทธิ์จากการแปลงที่มีค่าสูงสุด คือ 63 เลือกค่าเทรชโฮลเริ่มต้น (τ_0) จากครึ่งหนึ่งของค่าสูงสุด คือ $\tau_0 = \frac{63}{2} = 31.5$ เลือกค่าเทรชโฮลในรูปสองยกกำลัง นั่นคือ $\tau_0 = 2^5 = 32$

เริ่มต้น จะทำขบวนการโดมิแนนท์ก่อนคือ ทำการสแกนค่าสัมประสิทธิ์ตามรูปที่ 3.2 โดยทิศทางของการสแกนจะมีลักษณะเป็นแบบตัวซี (ดังในรูปที่ 2.27) ซึ่งจะพบค่าสัมประสิทธิ์ตัวแรกมีขนาดเท่ากับ 63 โดยมีค่าของสัมประสิทธิ์มากกว่าค่าเทรชโฮลเริ่มต้น ซึ่งจะถือว่าเป็นค่านัยสำคัญ และจะกำหนดสัญลักษณ์เป็น POS เพราะค่าสัมประสิทธิ์เป็นบวก เมื่อสแกนต่อไป จะพบสัมประสิทธิ์ที่มีค่าเท่ากับ -34 และมีค่าสัมบูรณ์ที่มากกว่าค่าเทรชโฮลเริ่มต้นแต่ค่าเป็นลบจะถูกกำหนดด้วยสัญลักษณ์เป็น NEG ถ้าสแกนต่อค่าสัมบูรณ์ของ -31 น้อยกว่าค่าเทรชโฮลเริ่มต้น แต่เมื่อมองในสับแบนด์สเกลของสัมประสิทธิ์ของทั้ง โหนดลูก และ โหนดสืบทอด แล้วมีสัมประสิทธิ์บางตัวมากกว่าค่าเทรชโฮลเริ่มต้น ดังนั้นตำแหน่งนี้จะถูกกำหนดให้แทนด้วยสัญลักษณ์ คือ ไฮโซเลทซีโร (IZ) จากนั้นค่า 23 ที่ถูกสแกนต่อมา มีค่าน้อยกว่าค่าเทรชโฮล รวมทั้งสัมประสิทธิ์ทั้งหมดของสับแบนด์ โหนดลูก และ โหนดสืบทอด มีค่าน้อยกว่าเทรชโฮล ตำแหน่งนี้ก็จะถูกกำหนดด้วย รากซีโรทรี (ZTR) ทำให้ไม่ต้องพิจารณาสัมประสิทธิ์ในโหนดลูก และ ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมีโหนดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งพิมพ์ไปใช้

โหนดสืบทอดของโดเมนที่นี้อีก แล้วทำการสแกนต่อไปอีกโดยจะพิจารณาตามหลักการที่เหมือนกันกับหลักการที่กล่าวมาข้างต้น โดยสามารถสรุปเป็นตารางของขบวนการทำโดเมนที่ในการสแกนหนึ่งครั้ง ดังตารางที่ 3.1

ตารางที่ 3.1 แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีนัยสำคัญและไม่สำคัญในเอ็มเบดดิ้งโรตรี

Subband	ค่าของสัมประสิทธิ์	Symbol	ค่าที่สร้างกลับ
LL3	63	POS	48
HL3	-34	NEG	-48
LH3	-31	IZ	0
HH3	23	ZTR	0
HL2	49	POS	48
HL2	10	ZTR	0
HL2	14	ZTR	0
HL2	-13	ZTR	0
LH2	15	ZTR	0
LH2	14	IZ	0
LH2	-9	ZTR	0
LH2	-7	ZTR	0
HL1	7	Z	0
HL1	13	Z	0
HL1	3	Z	0
HL1	4	Z	0
LH1	-1	Z	0
LH1	47	POS	48
LH1	-3	Z	0
LH1	-2	Z	0

ตารางที่ 3.2 แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีค่านัยสำคัญ

ขนาดของสัมประสิทธิ์	Symbol	ขนาดสัมประสิทธิ์ที่สร้างกลับ
63	1	56
34	0	40
49	1	56
47	0	40

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามทำให้อัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงชื่อของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

จากตารางที่ 3.1 สัมประสิทธิ์ที่เป็นตัวนำสำคัญ (*POS* และ *NEG*) จะมาเข้าขบวนการสับออร์ดิเนทจะนำมาทำการควอนไทซ์ โดยหาค่ากลางจาก $\frac{\tau_0 + 2\tau_0}{2} = \frac{32 + 64}{2} = 48$ ดังนั้นค่า 63 จะมากกว่าค่ากลางคือ 48 และถูกกำหนดสัญลักษณ์ด้วย “1” และค่าสัมบูรณ์ของ -34 จะน้อยกว่า 48 ถูกกำหนดสัญลักษณ์ด้วย “0” ดังตารางที่ 3.2

เมื่อทำการสแกนครั้งที่สอง ในขบวนการโดมิแนนท์ ค่าเทรซโฮล จะถูกกำหนดใหม่จากสมการ 1 คือ $\tau_1 = \frac{\tau_0}{2} = 16$ สัมประสิทธิ์ตัวที่ถูกกำหนดสัญลักษณ์ *POS* หรือ *NEG* และจะถูกสแกนข้าม และแทนค่าเป็นศูนย์ เพื่อให้เกิดกลุ่มข้อมูลที่เป็นศูนย์เพิ่มขึ้น ส่วนในขบวนการสับออร์ดิเนทครั้งที่สอง สัมประสิทธิ์ที่มากกว่า ค่า τ_1 ก็จะถูกนำมาจัดค่าระดับใหม่ จะกระทำเช่นนี้จนกระทั่งได้ เงื่อนไขตามต้องการจึงจะหยุดการทำสแกนข้อมูล ผลที่ได้จากตัวอย่างข้างต้น สามารถแสดงได้ในตารางที่ 3.3

ตารางที่ 3.3 แสดงค่าของสัมประสิทธิ์ที่มีค่านัยสำคัญ

ขนาดของสัมประสิทธิ์	Symbol	ขนาดสัมประสิทธิ์ที่สร้างกลับ
63	11	60
34	00	36
49	10	52
47	01	44
31	1	28
23	0	20

จากผลในตารางที่ 3.1 และ 3.2 จะนำสัญลักษณ์มาจัดเรียงตามลักษณะการสแกนแบบตัวซี (Z) คือ ขบวนการโดมิแนนท์จะได้ลำดับของสัญลักษณ์ดังนี้

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์} = \{ POS, NEG, IZ, ZTR, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, IZ, ZTR, ZTR, Z, Z, Z, Z, POS, Z, Z \}$$

และ ลำดับของสัญลักษณ์ในขบวนการของสับออร์ดิเนทจะได้ดังนี้

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์ในสับออร์ดิเนท} = \{ 1, 0, 1, 0 \}$$

เมื่อนำลำดับของสัญลักษณ์ทั้งโดมิแนนท์และสับออร์ดิเนทมารวมกัน จะได้ลำดับของสัญลักษณ์ใหม่ คือ

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์} = \{ POS, 1, NEG, 0, IZ, ZTR, POS, 1, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, IZ, ZTR, ZTR, Z, Z, Z, Z, POS, 0, Z, Z \}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพียงครั้งเดียวเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

โดยลำดับของชุดสัญลักษณ์นี้เกิดจากการทำบวกรวมของโดมิแนนท์และสับออร์ดิเนทหนึ่งครั้ง เพื่อให้ data stream มีรหัสสัญลักษณ์น้อยลงโดยการแทนสัญลักษณ์ $\{POS, NEG, IZ, ZTR\}$ ด้วย $\{01, 10, 11, 00\}$ ตามลำดับ ดังนั้นจะได้ลำดับของสัญลักษณ์ใหม่คือ

$$\begin{aligned} \text{ลำดับของสัญลักษณ์} = \{ & 01, 1, 10, 0, 11, 00, 01, 1, 00, 00, 00, 00, 11, 00, 00, 00, 00, 00, \\ & 00, 01, 0, 11, 11 \} \end{aligned}$$

และเมื่อการทำบวกรวมของโดมิแนนท์และสับออร์ดิเนทครั้งที่สอง ผลที่ได้ในตารางที่ 1.3 จะถูกนำมาจัดเรียงอีกคือ

$$\begin{aligned} \text{ลำดับของสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์ (ครั้งที่ 2)} = \{ & NEG, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, \\ & ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR \} \end{aligned}$$

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์ในสับออร์ดิเนทครั้งที่ 2} = \{ 1, 0 \}$$

จากบวกรวมโดมิแนนท์และสับออร์ดิเนทครั้งที่สอง รวมกันเป็นลำดับของสัญลักษณ์ทั้งหมดคือ

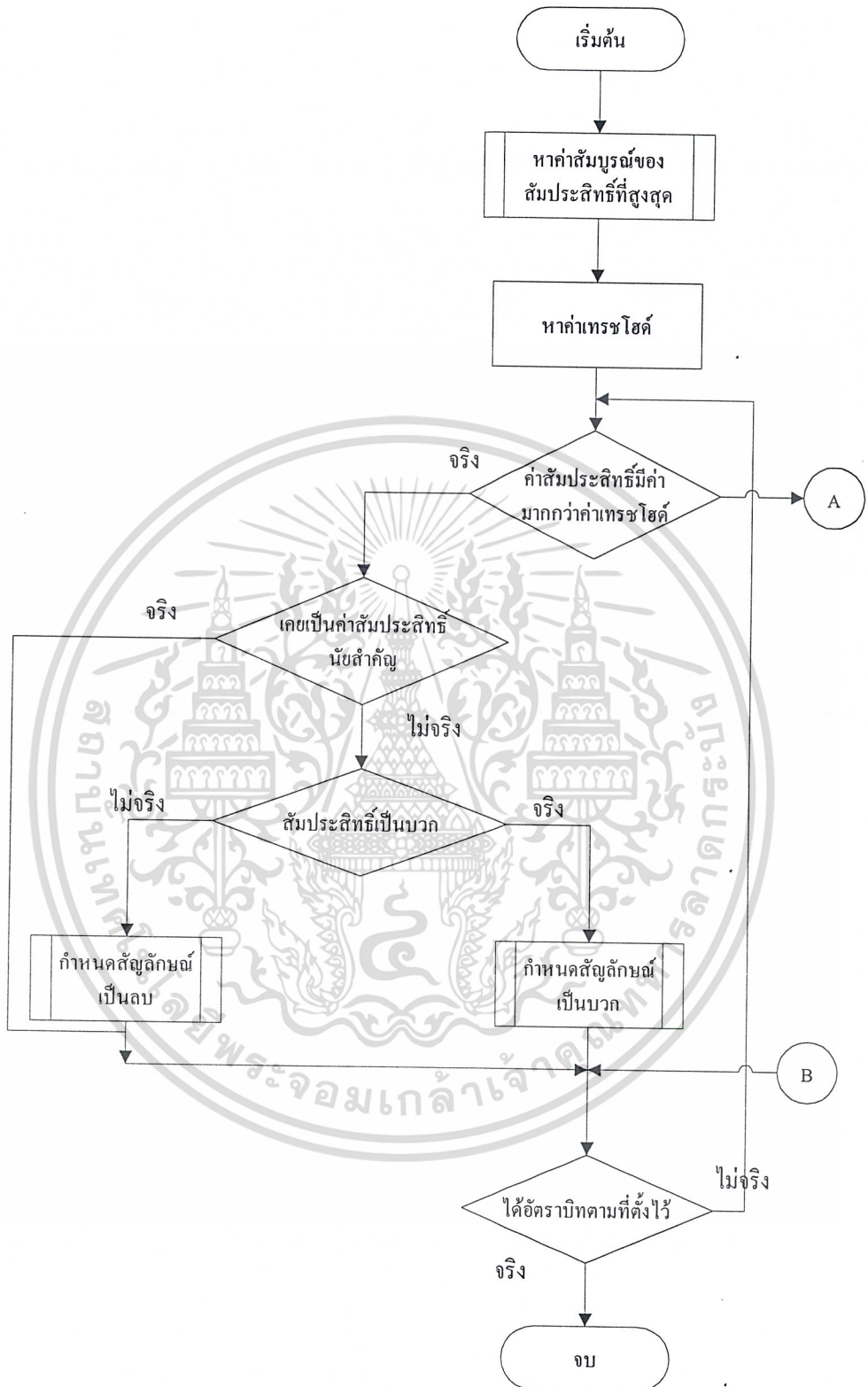
$$\begin{aligned} \text{ลำดับของข้อมูล} = \{ & \text{รหัสสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์และ รหัสสัญลักษณ์ในสับออร์ดิเนท ที่ 1,} \\ & \text{รหัสสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์และ รหัสสัญลักษณ์ในสับออร์ดิเนท ที่ 2} \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{ลำดับของสัญลักษณ์} = \{ & POS, 11, NEG, 00, IZ, ZTR, POS, 11, ZTR, ZTR, \\ & ZTR, ZTR, IZ, ZTR, ZTR, Z, Z, Z, Z, POS, 01, Z, \\ & Z, NEG, 1, POS, 0, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, \\ & ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR \} \end{aligned}$$

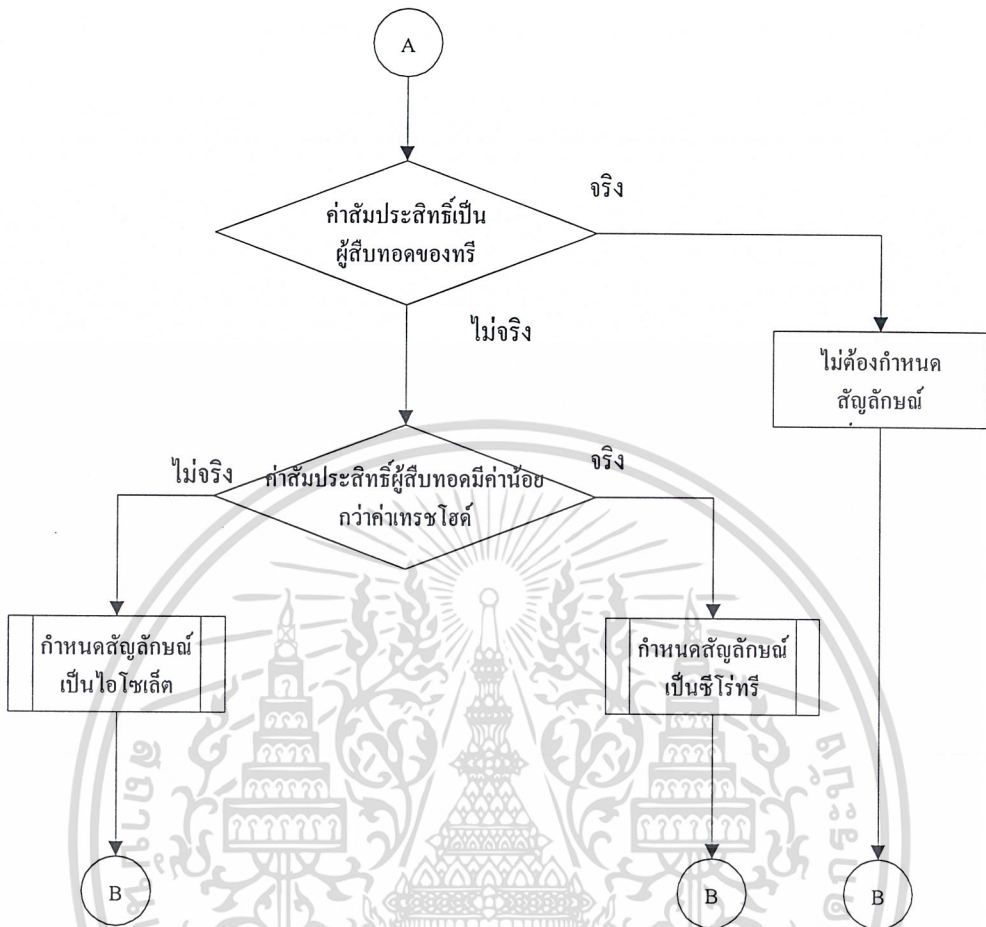
$$\begin{aligned} \text{ลำดับของสัญลักษณ์} = \{ & 01, 11, 10, 00, 11, 00, 01, 10, 00, 00, 00, 00, 11, 00, \\ & 00, 00, 00, 00, 00, 00, 01, 01, 00, 00, 10, 1, 01, 0, 00, \\ & 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00 \} \end{aligned}$$

ในการทำกลับของเอ็มเบดดิชี่โรทริจจะมีขั้นตอนดังผังงานที่ 3.5 และผลจากการทำกลับของลำดับข้อมูล ที่ได้จากการสแกนสัมประสิทธิ์กลับจะแสดงในรูปที่ 3.3

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ฝั่งงานที่ 3.3 เซ้ารหัส เอ็มเบดดิซึโร้ทรี
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

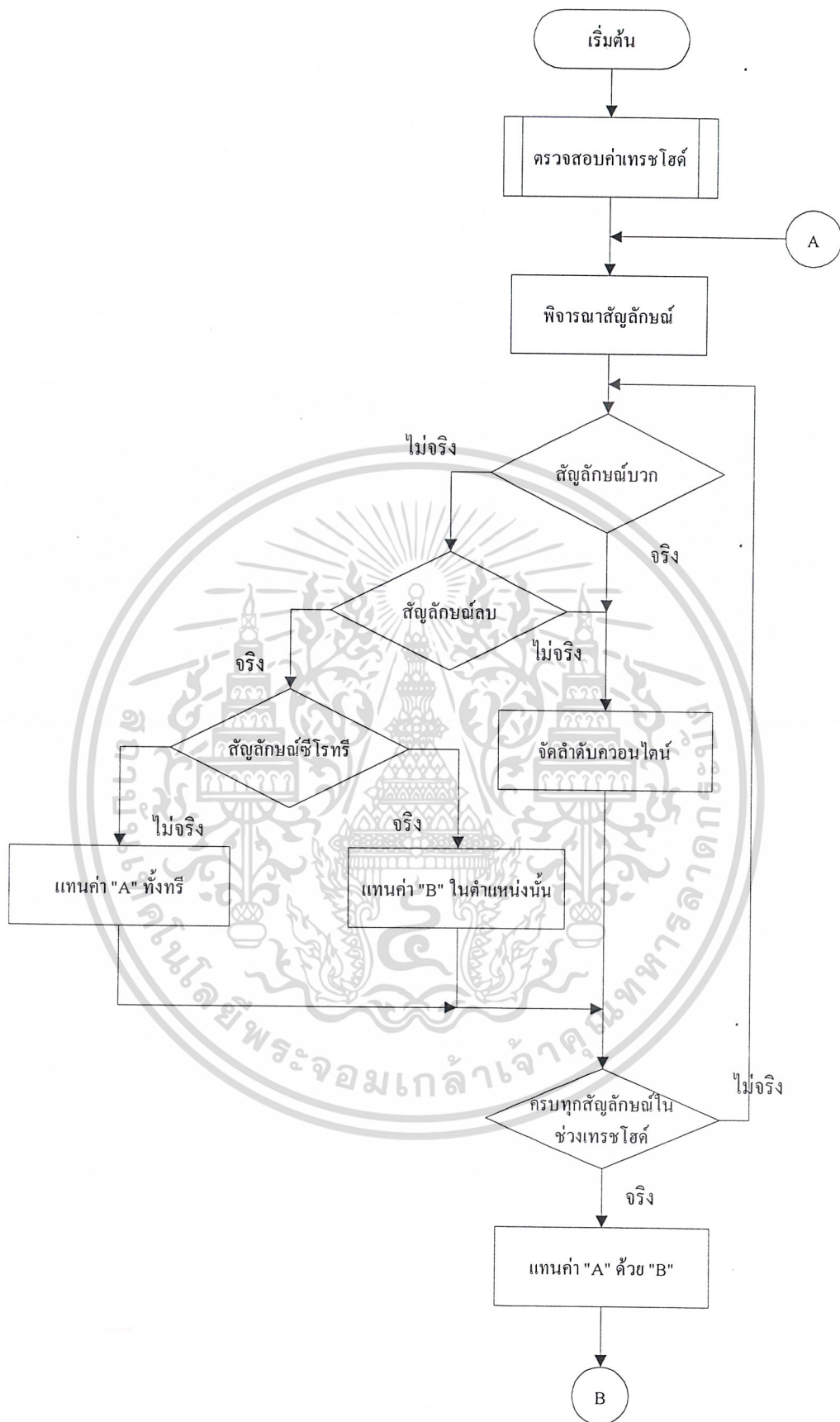


ผังงานที่ 3.4 การทำงานของ EZW ส่วนที่สอง

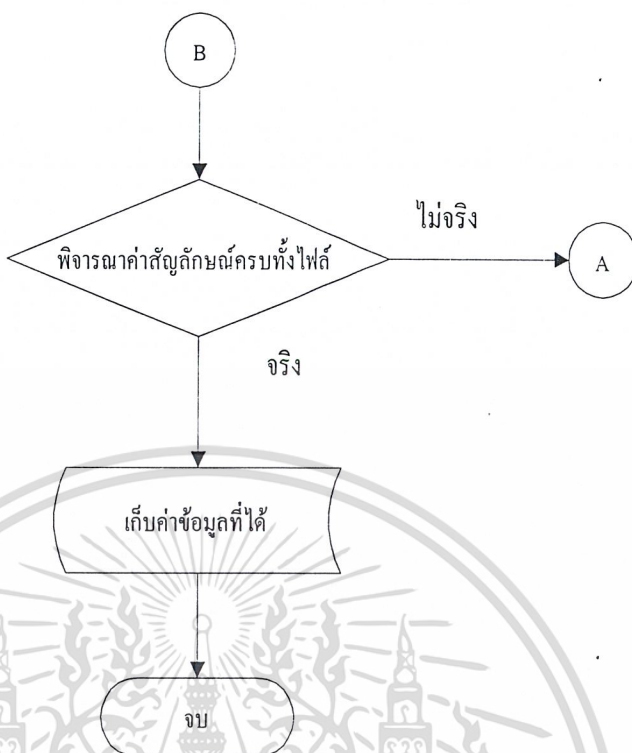
60	-36	52	0	0	0	0	0
-28	20	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	44	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

รูปที่ 3.3 ผลการทำกลับของ data stream

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้เฉพาะในโครงการวิจัยเท่านั้น และอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้าม **พนักงานที่ 3.5** แสดงการทำกลับข้ออื่นเบ็ดเตล็ดซีโรทรีเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ผังงานที่ 3.6 แสดงการทำกลับเอ็มเบดดิชโรทรี(ต่อ)

3.3 การปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชโรทรี

ในการนำสัมประสิทธิ์ของภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ตมาแทนด้วยรหัสข้อมูลนั้นว่ามีความสำคัญมากในการลดขนาดข้อมูล เพราะถ้ามีการจัดรหัสแทนค่าของสัมประสิทธิ์ได้เหมาะสมแล้ว ก็สามารที่จะลดขนาดข้อมูลได้มากยิ่งขึ้น ดังนั้น จึงได้ทำการปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชโรทรีใหม่ ดังนี้

พิจารณาการกำหนดสัญลักษณ์ในขบวนการ โดมิแนนท์ตามลักษณะในผังงานที่ 3.3 และในวิธีการทำสับออร์ดิเนทแต่ละครั้งค่าสัมประสิทธิ์ที่มีค่ามากกว่าค่าระดับของแต่ละโดมิแนนท์จะถูกแทนด้วยข้อมูลไบนารีเพียงบิตเดียวเท่านั้น และในการทำ โดมิแนนท์ครั้งที่หนึ่งจะไม่ทำการพิจารณาค่าของสับออร์ดิเนท คือ

จากตัวอย่างที่ผ่านมา เมื่อนำมาเข้ารหัสด้วยวิธีการที่ปรับปรุงขึ้นมาใหม่จะได้ดังนี้

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์ใน โดมิแนนท์} = \{ POS, NEG, IZ, ZTR, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, IZ, ZTR, ZTR, Z, Z, Z, Z, Z, POS, Z, Z \}$$

และ ลำดับของสัญลักษณ์ในขบวนการของสับออร์ดิเนทจะได้ดังนี้

$$\text{ลำดับของสัญลักษณ์ในสับออร์ดิเนท} = \text{ไม่ทำการพิจารณาในครั้งที่หนึ่ง}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ลำดับของสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์ (ครั้งที่ 2) = { NEG, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR }

ลำดับของสัญลักษณ์ในลำดับออร์ดิเนทครั้งที่ 2 = { 1, 0, 1, 0 }

จากขบวนการโดมิแนนท์และลำดับออร์ดิเนทครั้งที่สอง รวมกันเป็นลำดับของสัญลักษณ์ ทั้งหมดคือ

ลำดับของสัญลักษณ์ = { รหัสสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์ ที่ 1, รหัสสัญลักษณ์ในลำดับออร์ดิเนท ที่ 2, รหัสสัญลักษณ์ในโดมิแนนท์ ที่ 2 }

ลำดับของสัญลักษณ์ = { POS, NEG, IZ, ZTR, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, IZ, ZTR, ZTR, Z, Z, Z, Z, Z, POS, Z, Z, 1, 0, 1, 0, NEG, POS, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR, ZTR }

ลำดับของสัญลักษณ์ = { 01, 10, 11, 00, 01, 00, 00, 00, 00, 11, 00, 00, 00, 11, 11, 11, 11, 11, 01, 11, 11, 1, 0, 1, 0, 10, 01, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00, 00 }

และในวิธีการสร้างค่าสัมประสิทธิ์ขึ้นมาจากรหัสข้อมูล สามารถกระทำตามขบวนการในผังงานที่ 3.5 และ 3.6

3.4 การเข้ารหัสเลขคณิต

เนื่องจากวิธีการเข้ารหัสเลขคณิตจะอาศัยค่าในช่วงระยะขอบเขตของความน่าจะเป็นในการเกิดสัญลักษณ์ของข้อมูลแต่ละสัญลักษณ์ ซึ่งจะมีค่าเป็นจำนวนจริงที่มีช่วงอยู่ระหว่าง $[0,1)$ พบว่าเมื่อเข้ารหัสกับลำดับข้อมูลที่มีขนาดยาว จะยิ่งทำให้ค่าช่วงระยะขอบเขตยังมีค่าน้อยลงและจำนวนลำดับของรหัสยิ่งมากขึ้นด้วย ซึ่งจะเป็นปัญหาสำคัญในการเขียนโปรแกรมเพราะจะเกิดโฟลตติงพอยต์ (floating point) ขึ้นได้ วิธีการแก้ปัญหาในกรณีนี้ได้มีผู้คิดค้นวิธีขึ้นมา คือ วิทเทน (Witten) ,เนล (Neal) ,และ เคลียร์ (Cleary) โดยเขาจะป้องกันการลดค่าของช่วงระยะขอบเขตลงได้ มีขั้นตอนที่เพิ่มขึ้นจากเดิมดังนั้นสามารถเขียนเป็นขั้นตอนได้ดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 จะทำการกำหนดช่วงขอบเขตเริ่มต้น $[L,H)$ ให้เป็น $[0,1)$
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ไว้เพื่อใช้ในการศึกษาและวิจัยเท่านั้น ไม่ควรนำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ขั้นตอนที่ 2 ในขั้นตอนนี้จะนำสัญลักษณ์ของข้อมูลมาพิจารณา โดยแบ่งเป็น 2 ขั้นตอนย่อย คือ (แสดงดังรูปที่ 2.31)

1. ทำการแบ่งช่วงขอบเขตปัจจุบันให้เป็นช่วงของขอบเขตย่อย ตามความน่าจะเป็นของสัญลักษณ์
2. เลือกช่วงของขอบเขตย่อยที่สอดคล้องกับสัญลักษณ์ที่พบในข้อมูลแล้วนำช่วงของขอบเขตดังกล่าวมาเป็นช่วงขอบเขตปัจจุบันแทน ทำซ้ำข้อมูลไปเรื่อยๆ
 1. ถ้าช่วงขอบเขตใหม่ไม่อยู่ในขอบเขตใด ขอบเขตหนึ่งใน $[0, \frac{1}{2}]$ หรือ $[\frac{1}{4}, \frac{3}{4}]$ หรือ $[\frac{1}{2}, 1]$ จะหยุดการทำซ้ำในรูปนี้
 2. ถ้าช่วงขอบเขตใหม่อยู่ในช่วง $[0, \frac{1}{2}]$ จะกำหนดให้เอาต์พุตเป็น 0 แล้วทำการเพิ่มขนาดระยะขอบเขตของข้อมูลปัจจุบันในช่วง $[0, \frac{1}{2}]$ ให้เป็นสองเท่าแล้วขยายไปในช่วงทางด้านขวา
 3. ถ้าช่วงขอบเขตใหม่อยู่ในช่วง $[\frac{1}{2}, 1]$ จะกำหนดให้เอาต์พุตเป็น 1 แล้วทำการเพิ่มขนาดระยะขอบเขตของข้อมูลปัจจุบันในช่วง $[\frac{1}{2}, 1]$ ให้เป็นสองเท่าแล้วขยายไปในช่วงทางด้านซ้าย
 4. ถ้าช่วงขอบเขตอยู่ในช่วง $[\frac{1}{4}, \frac{3}{4}]$ จะไม่กำหนดให้มีเอาต์พุตเกิดขึ้น แต่จะกำหนดให้เกิดเอาต์พุตที่ตรงกันข้ามกับเอาต์พุตที่จะเกิดขึ้นในอนาคต แล้วทำการเพิ่มขนาดระยะขอบเขตของข้อมูลปัจจุบันในช่วง $[\frac{1}{4}, \frac{3}{4}]$ ให้เป็นสองเท่าแล้วขยายไปในสองข้างของจุดกึ่งกลาง

กระทำในขั้นตอนที่สองจนกว่าจะสิ้นสุดชุดของข้อมูลที่จะนำเข้ามาเข้ารหัส หรือเมื่อพบอักษรที่แสดงถึงจุดสิ้นสุดของข้อมูล

ในหลักการของ วิทเทน (Witten), เนล (Neal), และ เคลียร์ (Cleary) ได้กำหนดช่วงของการเข้ารหัส $[L, H]$ ไว้ในรีจิสเตอร์เพื่อการเข้ารหัส และหลักการที่นำมาใช้สำหรับแบ่งช่วงระยะขอบเขต เป็นไปตามสมการ 3.2 ถึง 3.4

$$R = (H-L)+1 \quad (3.2)$$

$$H_{\text{new}} = L + R(Q[i])/Q_{\text{total}} - 1 \quad (3.3)$$

$$L_{\text{new}} = L + R(Q[i-1])/Q_{\text{total}} \quad (3.4)$$

โดย R คือระยะห่างของขอบเขต และ

H,L คือสองจุดของช่วงระยะในการเข้ารหัส

ซึ่งค่า R, L, และ H ทุกค่าจะถูกทำการปรับระดับจาก 1 จนเป็นค่า $2^r - 1$ โดย r ก็จะแสดงถึงความละเอียดของตัวแปร R, L, และ H ซึ่งเป็นการใช้การเข้ารหัสแบบใช้จำนวนเต็ม

โดยวิธีการเข้ารหัสเลขคณิตตามหลักการของ วิทเทน (Witten) ,เนล (Neal) ,และ เคลียร์ (Cleary) สามารถเขียนเป็นคำสั่งจำลองได้ดังนี้
คำสั่งจำลองที่ 3.6 แสดงการเข้ารหัสเลขคณิตตามวิธีการของ วิทเทน (Witten) ,เนล (Neal) ,และ เคลียร์ (Cleary)

```

PROCEDURE Encode
BEGIN
    Initialize model and register L,H,R;
    WHILE (symbol to encode){
        Get next symbol i;
        R = (H-L)+1;
        H = L + (R * Q[i] / Qtotal) - 1;
        L = L + (R * Q[i - 1] / Qtotal);
        ALWAYS { %% Renormalize interval
            IF (H < Half) {
                Output bit 0 and FOLW bits of 1;
            }
            ELSEIF (L ≥ Half) {
                Output bit 1 and FOLW bits of 0;
                L = L - Half;
                H = H - Half; }
            ELSEIF (H < 3rd qrt and L ≥ 1st _qrt) {
                L = L - 1st _qrt;
                H = H - 1st _qrt;
                FOLW = FOLW + 1; }
            ELSE BREAK; %% Renormalize over
            L = L * 2;
            H = H * 2 + 1;
        }
    }
    IF (End of file) {
        Output rest bits in coder register;
        TERMINATE; }
    Update model;
}

```

END.

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

คำสั่งจำลองที่ 3.7 แสดงการเข้ารหัสเลขคณิตตามวิธีการของ วิทเทน (Witten) ,เนล (Neal) ,และ เคลียร์ (Cleary)

PROCEDURE Decode

BEGIN

Initialize model and register L,H,R,C;

ALWAYS{

$R = (H - L) + 1;$

$V = ((C - L + 1) / R) * Q[0];$

Find symbol x such that $Q[x-1] \leq V < Q[x];$

ALWAYS { %% Renormalize interval

IF ($H \leq Half$)

%% Do nothing here

ELSEIF ($L \leq Half$) {

$L = L - Half;$

$H = H - Half;$

$V = V - Half;$ }

ELSEIF ($H < 3^{rd_qtr}$ and $L \geq 1^{st_qtr}$) {

$L = L - 1^{st_qtr};$

$H = H - 1^{st_qtr};$

$V = V * 2 + input_bit();$ }

Output symbol x;

IF (*End of file*) *TERMINATE;*

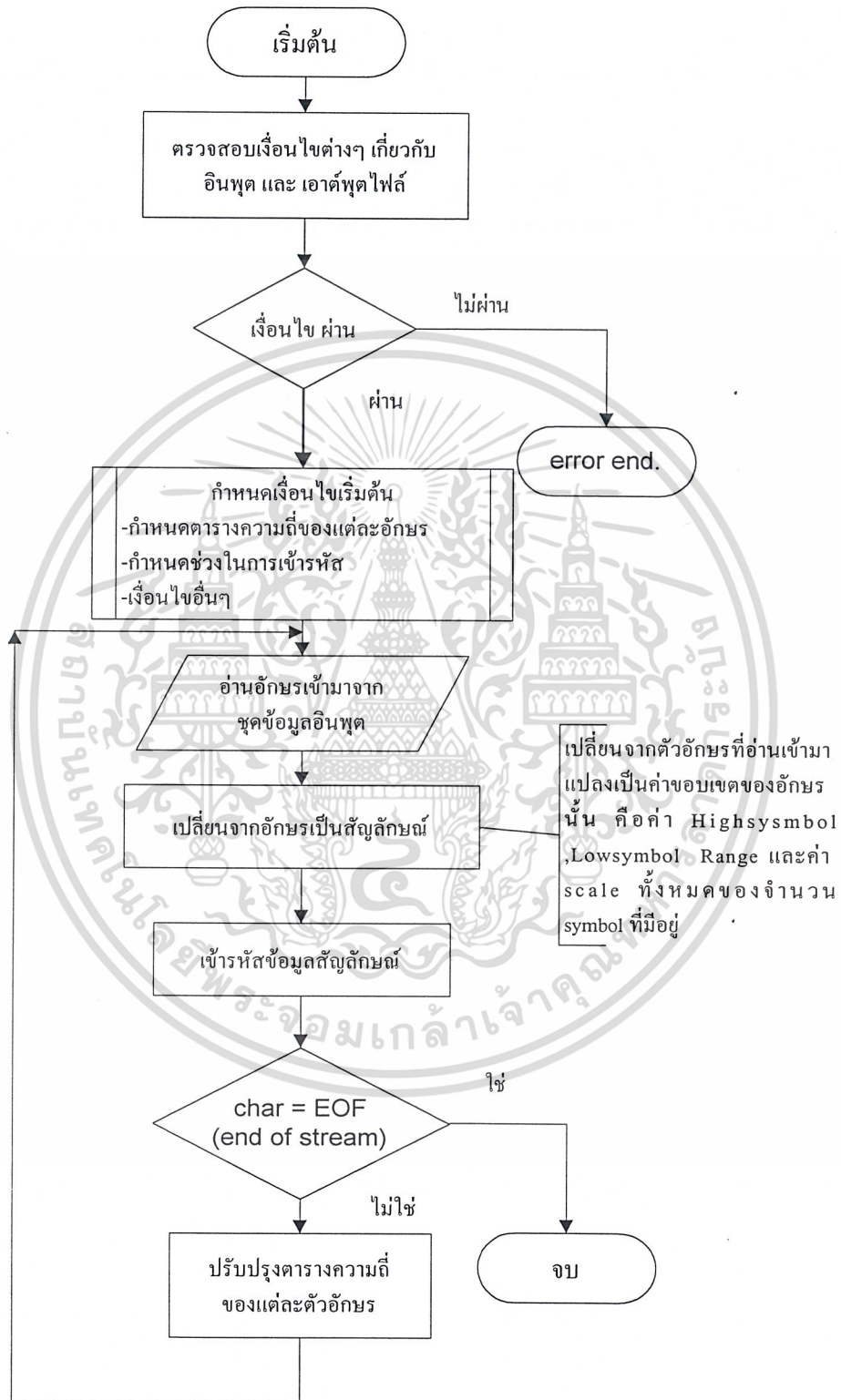
Update model;

}

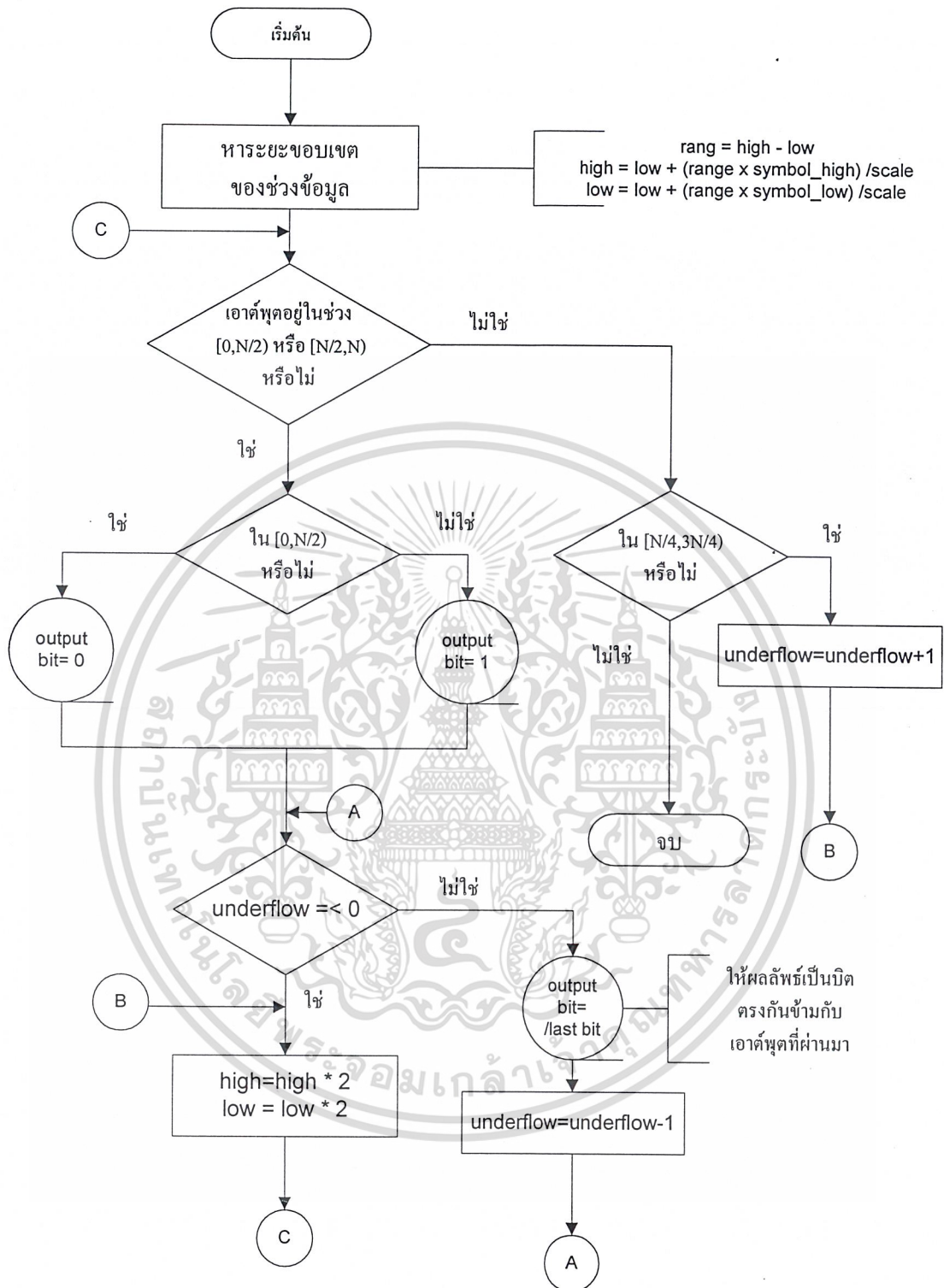
END.

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ผังการทำงานของโปรแกรมโดยสังเขป ดังนี้



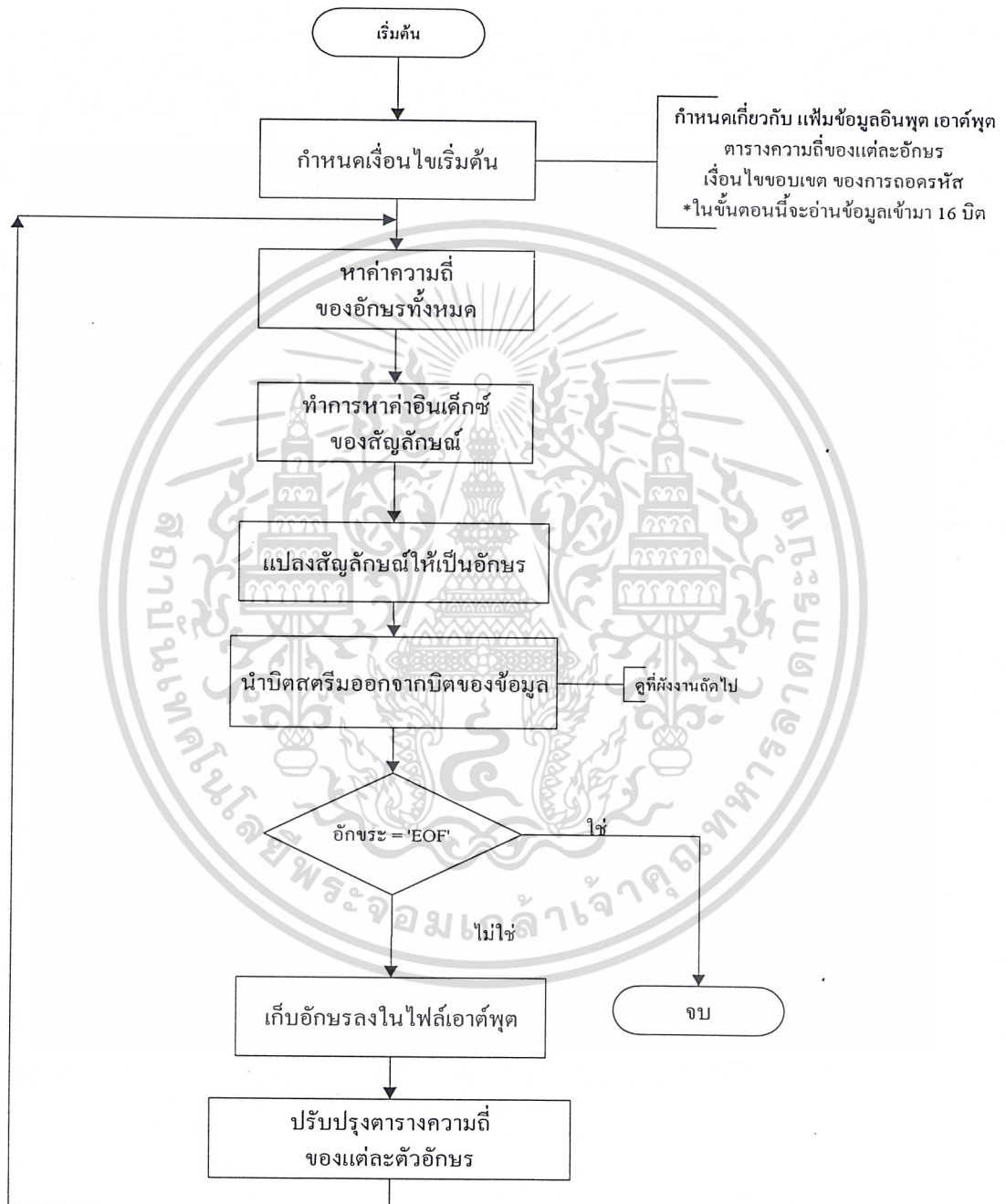
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้เฉพาะในโครงการวิจัยที่ได้รับอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ผังงานที่ 3.8 แสดงลูปย่อการเข้ารหัสข้อมูลสัญลักษณ์

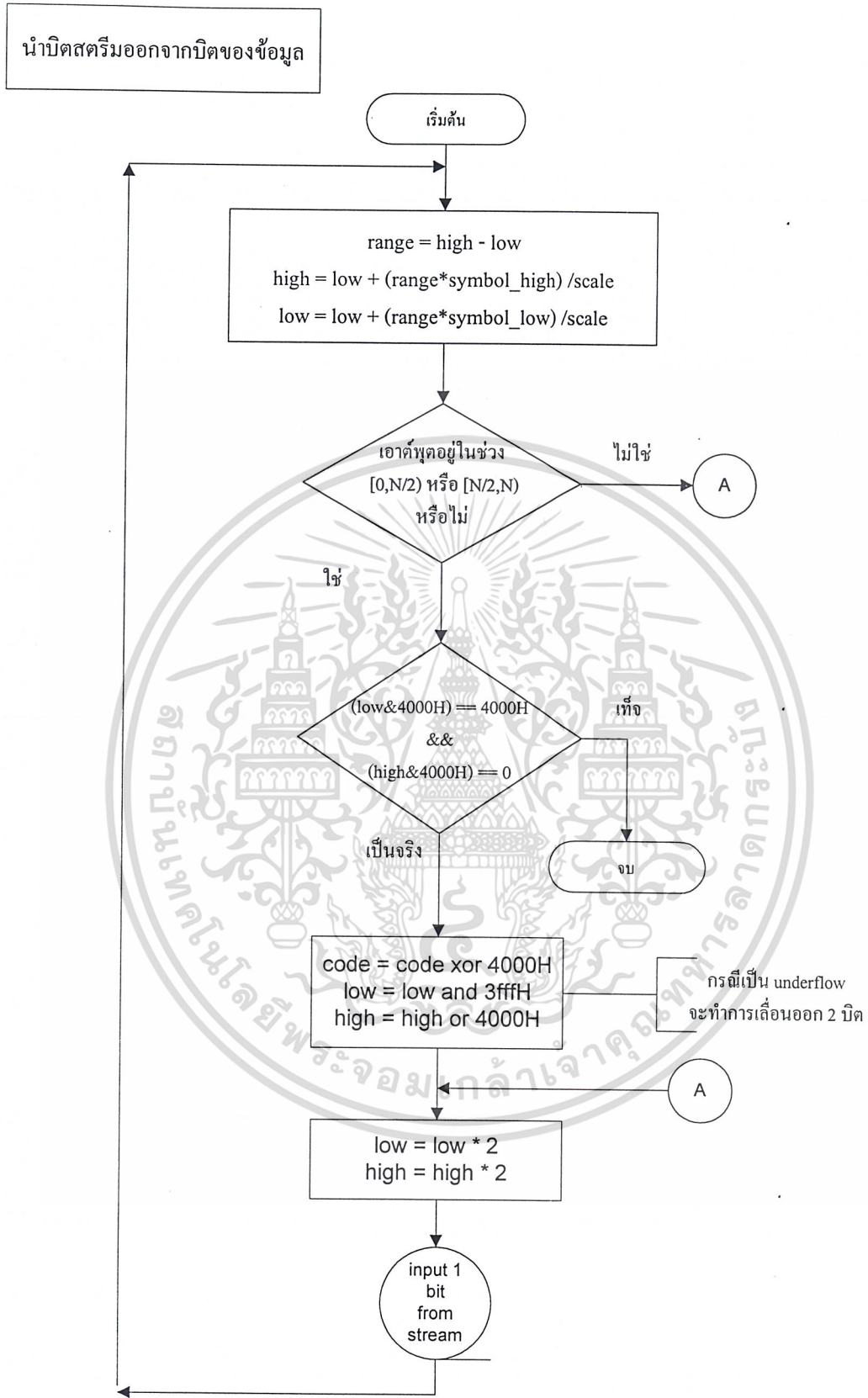
จากวิธีการข้างต้นนี้พบว่าจะสามารถป้องกันการลดช่วงระยะขอบเขตได้ระดับหนึ่ง แต่เมื่อนำมาใช้กับระยะขอบเขตเริ่มต้นที่ทำการกำหนดค่าเริ่มต้นเป็นจำนวนเต็มที่มีค่าสูงๆ ก็จะป้องกันการเกิดเอกสาขาโฟลต์ตึงพอยต์ได้ ซึ่งค่าจำนวนเต็มที่จะกำหนด เพื่อความสะดวกในการเขียนโปรแกรมเพื่อที่จะได้สะดวกไม่ต่อกรดำเนินการทางบิต จึงควรถูกกำหนดอยู่ในช่วงของค่า 2^{n-1} ซึ่งในโปรแกรมที่อยู่ในภาคผนวก

ส่วนในการถอดรหัสคั้งที่ได้กล่าวมาแล้วในหัวข้อที่ 2.5.2 ในการนำมาเขียนเป็น โปรแกรมเพื่อใช้งานจะอาศัยหลักการของการเลื่อนบิตข้อมูลเข้ามาที่ละบิตแล้วทำการนำมาเปรียบเทียบกับช่วงของโอกาสการเกิดขึ้นของสัญลักษณ์ในช่วงต่างๆ ว่าตรงกับช่วงใด โดยจะอาศัยวิธีการของ วิทเทน (Witten) ,เนล (Neal) ,และ เคลียร์ (Cleary) ในการเขียนโปรแกรม ซึ่งสามารถเขียนเป็นผังงาน ได้ดังนี้



ผังงานที่ 3.9 แสดงผังงานในการถอดรหัสเลขคณิต

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ฝั่งงานที่ 3.10 แสดงผังงานในการนำบิตข้อมูลออกจากชุดของข้อมูล
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

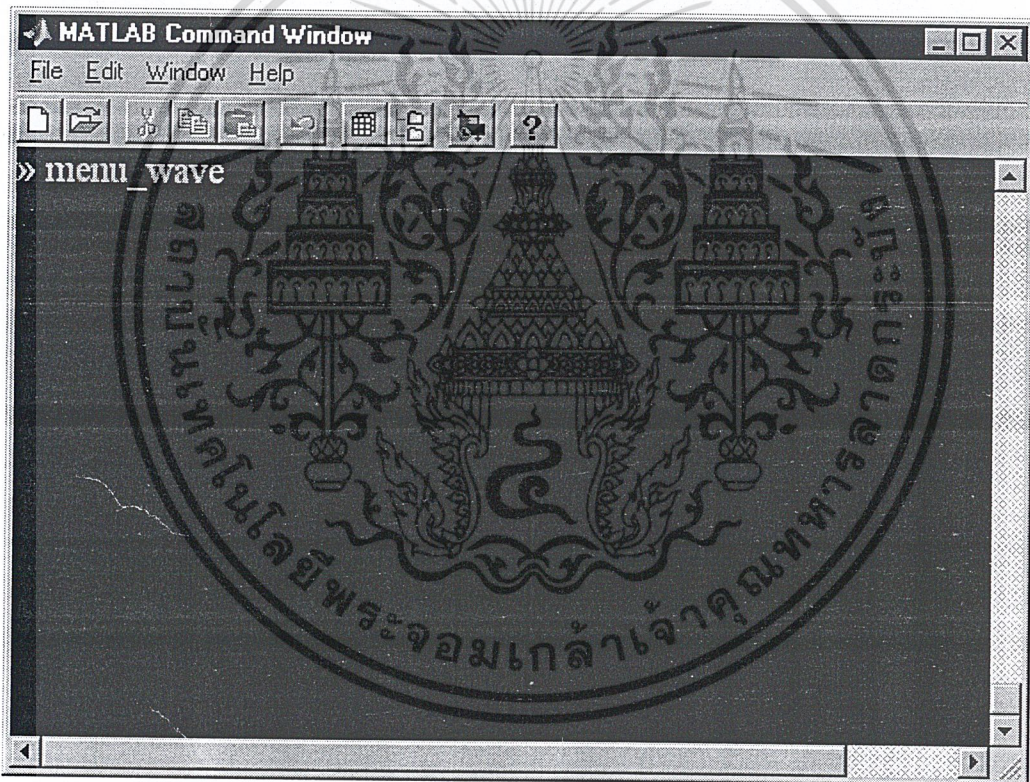
3.5 การส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟโดยใช้การแปลงเวฟเล็ด

การส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟเป็นการส่งภาพซ้อนกันไปเรื่อยๆ โดยในการส่งครั้งแรกๆ ภาพจะมีลักษณะหยาบและค่อยๆ มีความคมชัดมากขึ้นในการส่งครั้งต่อไป และเมื่อทำการพิจารณาภาพทั้งหมดแล้วพบว่าภาพในการส่งก่อนหน้าเหมือนกับเป็นภาพในการส่งครั้งต่อไปที่ผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ ดังนั้นจึงสามารถทำการส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟได้อีกวิธีหนึ่ง โดยนำการแปลงเวฟเล็ดมาใช้เป็นตัวกรอง เพราะการแปลงเวฟเล็ดนี้สามารถเทียบได้กับการทำการแบ่งแบนด์ความถี่ของภาพนั่นเอง

การส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟจะทำการส่งข้อมูลภาพในส่วนที่สำคัญที่สุดของภาพออกไปก่อน ดังนั้นข้อมูลทั้งหมดต้องถูกตัดแบ่งออกเป็นส่วนๆ แล้วนำมาเข้ารหัสตามลำดับความสำคัญของข้อมูล ซึ่งการจัดเรียงในลักษณะของข้อมูลในโดเมนความถี่จะมีความเหมาะสมมากกว่า เพราะนอกจากจะถูกจัดเรียงตามลำดับความถี่ที่เพิ่มขึ้นแล้ว พลังงานส่วนใหญ่ยังรวมตัวอยู่ในย่านความถี่ต่ำของภาพอีกด้วย เนื่องจากข้อมูลที่ความถี่ต่ำแสดงถึงโครงร่างของภาพ ดังนั้น ถ้าเลือกเฉพาะข้อมูลส่วนนี้ก็จะสามารถเห็นภาพที่ไม่คมชัดเหมือนผ่านตัวกรองความถี่ต่ำนั่นเอง ส่วนข้อมูลที่ความถี่สูงทำให้เกิดภาพในส่วนที่เป็นขอบหรือรายละเอียดเหมือนผ่านตัวกรองความถี่สูง และเนื่องจากการแปลงข้อมูลภาพโดยอาศัยการแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องเปรียบเสมือนการนำภาพมาผ่านการกรองความถี่เป็นช่วงๆ ทำให้ได้ภาพออกมาเป็นแบนด์ต่างๆ กัน และวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิ้งวิธีนี้จะทำการเข้ารหัสสัมประสิทธิ์ที่มีค่าในแบนด์ของความถี่ต่ำก่อน แล้วพิจารณาไปยังแบนด์ของความถี่สูง โดยถ้านำเอารหัสข้อมูลของแต่ละครั้งที่ทำโคมิแนนท์มาเข้ารหัสเลขคณิตแล้วทำการส่งข้อมูลออกไป ก็จะเป็นการส่งภาพแบบโปรเกรสซีฟ

3.6 การใช้งานโปรแกรมลดขนาดข้อมูลภาพโดยการแปลงเวฟเล็ตที่ใช้วิธีการของเอ็มเบดดิชี่โรทรีบน MATLAB

ในการใช้งานตัวโปรแกรมเพื่อทำการทดสอบวิธีการลดขนาดข้อมูลภาพที่ใช้การแปลงเวฟเล็ตได้ทำการเขียนโปรแกรมบน MATLAB เพื่อให้สามารถติดต่อกับผู้ใช้งานได้อย่างสะดวก ไม่ต้องพิมพ์คำสั่งต่างๆ ผ่านทางเอดิเตอร์บน MATLAB วิธีการเรียนรู้ใช้ไดอะล็อกบ็อกซ์สำหรับกระทำการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ต ซึ่งใช้วิธีการของเอ็มเบดดิชี่โรทรี ได้โดยพิมพ์คำสั่ง menu_wave บนหน้าจอ เอดิเตอร์ ดังรูปที่ 3.4 เท่านั้นโดยผู้ใช้งานสามารถสั่งคำสั่งการลดขนาดข้อมูลผ่านเมาส์บนหน้าจอกราฟฟิคได้ซึ่งมีลักษณะของเมนูดังรูปที่ 3.5 ได้

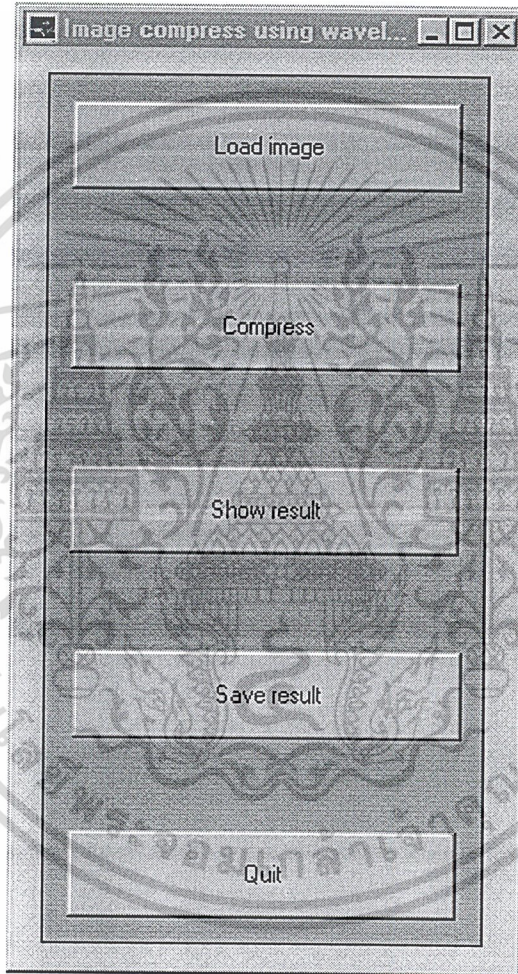


รูปที่ 3.4 หน้าจอเอดิเตอร์สำหรับพิมพ์เรียกเมนูไดอะล็อกบ็อกซ์
สำหรับการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ภายในเมนูจะประกอบด้วยกัน 5 เมนูหลักคือ

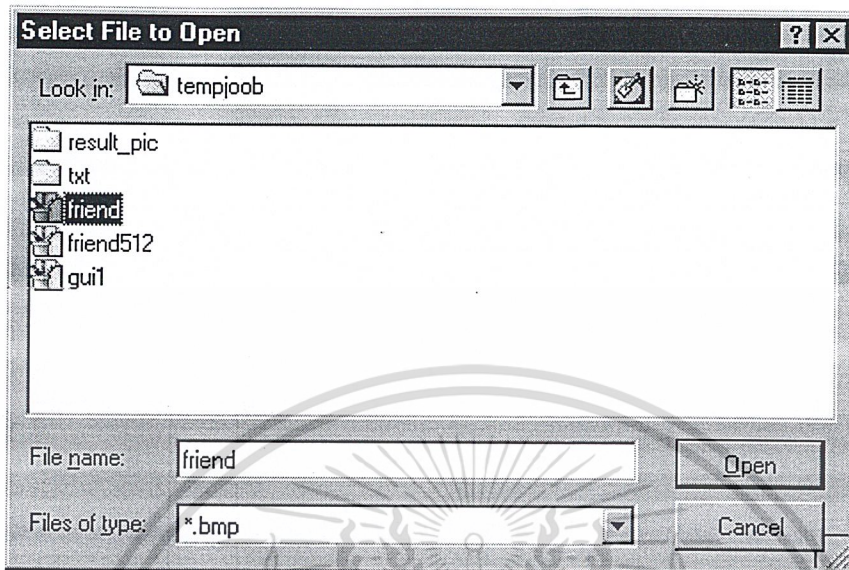
1. เมนูของการโหลดภาพอินพุตเข้ามา
2. เมนูสำหรับการลดขนาดข้อมูล
3. เมนูสำหรับการบันทึกผล
4. เมนูสำหรับการแสดงผล
5. เมนูสำหรับออกโปรแกรม



รูปที่ 3.5 แสดงตัวอย่างเมนูการใช้งานเพื่อติดต่อกับผู้ใช้งาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เมื่อทำการคลิกใน เมนูโหลดภาพอินพุต จะมีไดอะล็อกบ็อกซ์ (dialog box) สำหรับเลือกอินพุตภาพขึ้นมา ดังรูปที่ 3.6



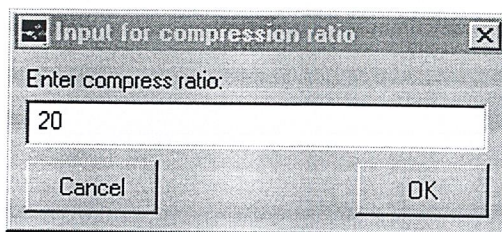
รูปที่ 3.6 แสดง ไดอะล็อกบ็อกซ์ สำหรับการใส่อินพุตภาพเพื่อทำการลดขนาดข้อมูล



รูปที่ 3.7 แสดงภาพเมื่อกดเลือกภาพจากไดอะล็อกบ็อกซ์อินพุตภาพ

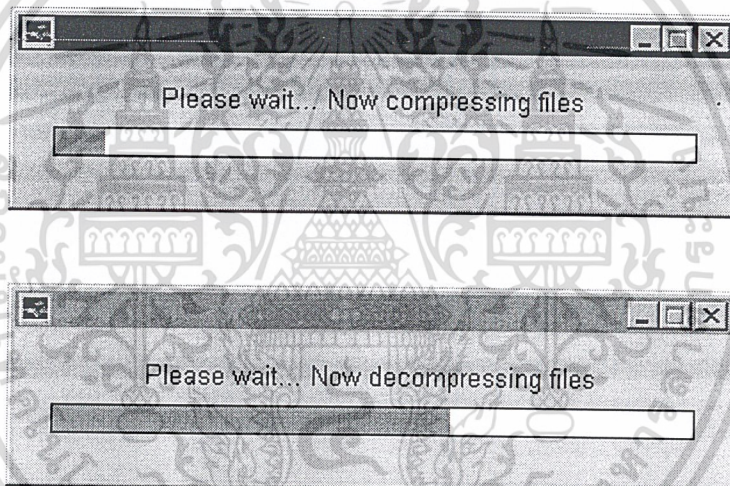
เมื่อทำการเลือกภาพแล้ว จะมีวินโดวส์แสดงภาพอินพุตที่เลือกไว้ขึ้นมาดังแสดงในรูปที่ 3.7

ในส่วนของเมนูของการลดขนาดข้อมูล จะมีไดอะล็อกบ็อกซ์ ซึ่งจะมีช่องว่างให้กรอกอัตราการลดขนาดข้อมูลขึ้นมา โดยสามารถเลือกอัตราการลดขนาดข้อมูลที่เทียบเป็น 1 ต่อ จำนวนที่ป้อนเข้าไป โดยมีค่าต่ำสุดที่ 20 (อัตราการลดขนาดข้อมูลทำได้ต่ำสุด 1 : 20) แสดงในรูปที่ 3.8



รูปที่ 3.8 แสดงไดอะล็อกบ็อกซ์สำหรับกรอกอัตราลดขนาดข้อมูล

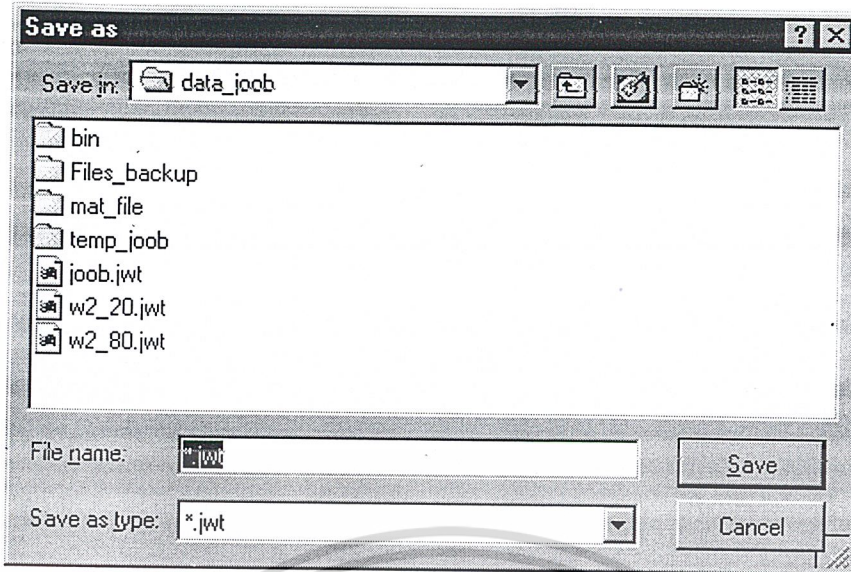
เมื่อคลิกปุ่ม OK โปรแกรมก็จะเริ่มทำการนำภาพที่ได้เลือกไว้แล้วมาผ่านวิธีการลดขนาดข้อมูลโดยการแปลงเวฟเล็ท ซึ่งในขั้นตอนนี้จะมี วินโดวส์ที่แจ้งระยะเวลาดำเนินการลดขนาดข้อมูล ขึ้นมา ดังรูปที่ 3.9



รูปที่ 3.9 แสดงวินโดวส์แสดงระยะเวลาของการลดขนาดข้อมูลภาพ ขึ้นมาในขณะที่ทำการลดขนาดข้อมูล

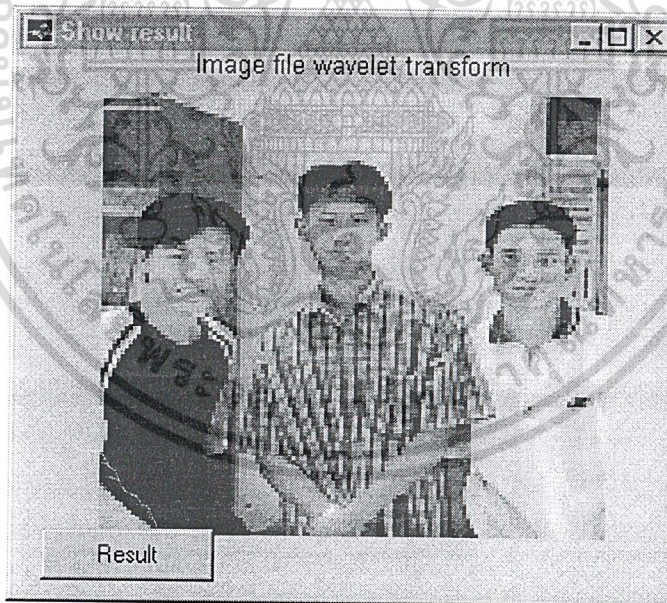
และเมื่อต้องการที่จะบันทึกขนาดของภาพไว้ จะมีไดอะล็อกบ็อกซ์สำหรับบันทึกภาพลงแฟ้มข้อมูลขึ้นมา แสดงในรูปที่ 3.10

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



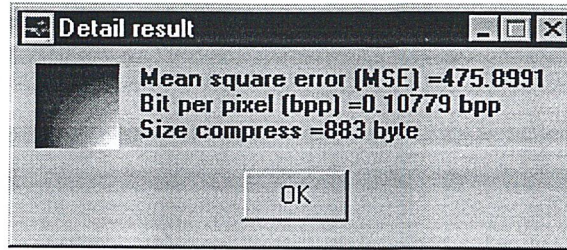
รูปที่ 3.10 แสดงไดอะล็อกบ็อกซ์สำหรับบันทึกภาพลงเพิ่มข้อมูล

เมื่อต้องการที่จะดูข้อมูลภาพเอาต์พุตจากการลดขนาดข้อมูล สามารถกระทำได้โดยคลิกที่ปุ่ม Show result บนเมนูไดอะล็อกบ็อกซ์จะได้ผลดังรูปที่ 3.11



รูปที่ 3.11 แสดงภาพที่ได้ภายหลังการผ่านวิธีการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการแปลงเวฟเลต และเมื่อคลิกปุ่ม Result ในรูปที่ 3.11 จะมีไดอะล็อกบ็อกซ์แสดงผลของการลดขนาดข้อมูลขึ้นมา แสดงดังรูปที่ 3.12

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 3.12 แสดงผลของการลดขนาดข้อมูล



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 4

การทดลองและผลการทดลอง

การทดลองในบทนี้จะทำการนำอัลกอริทึมของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการเอ็มเบดดิซึโรทรี ที่จะทำการนำสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการนำข้อมูลภาพมาผ่านการแปลงเป็นโมเดลของข้อมูล ด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่อง เพื่อทดสอบผลของการลดขนาดข้อมูล

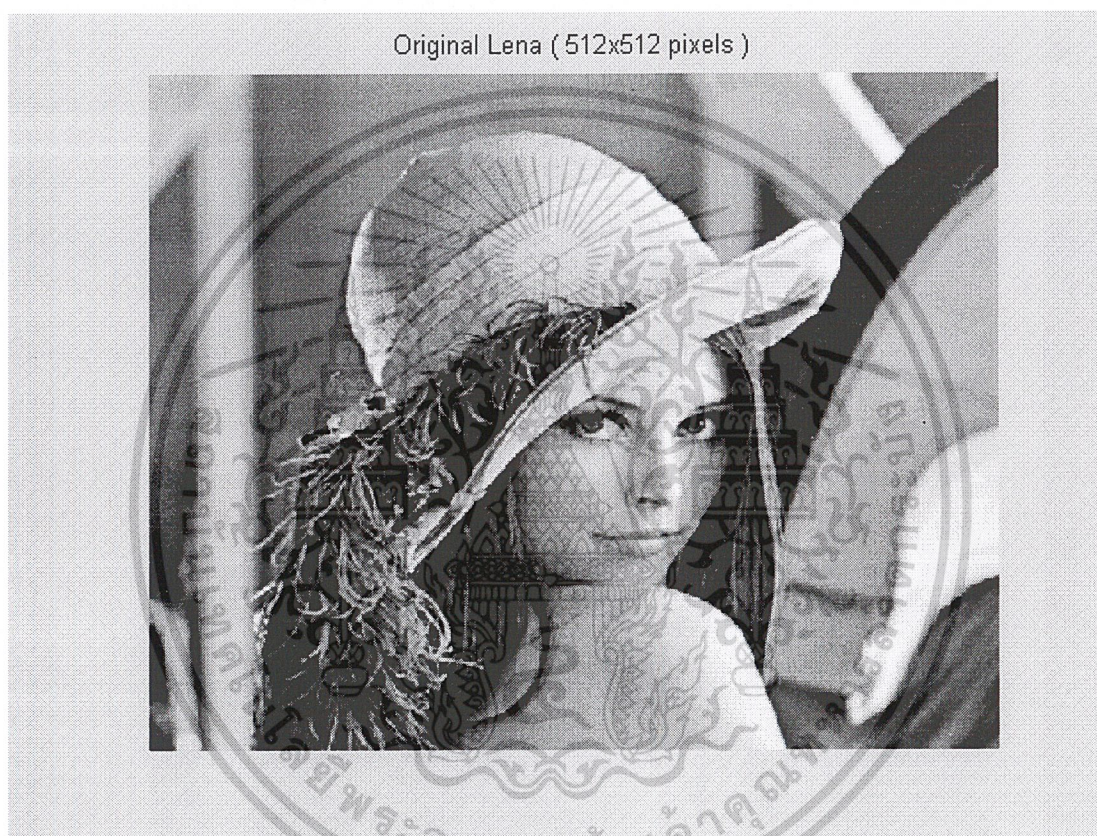
จากบทที่ 2 พบว่าฟังก์ชันเวฟเล็ตมีหลายรูปแบบ ซึ่งแต่ละรูปแบบจะให้ผลของการทำการแปลงเวฟเล็ตที่แตกต่างกัน การที่จะเลือกใช้ฟังก์ชันเวฟเล็ตชนิดใดนั้น จะต้องทำการพิจารณาเลือกฟังก์ชันที่เหมาะสมกับฟังก์ชันสเกลลิ่ง ที่จะนำมาใช้เป็นองค์ประกอบพื้นฐานของสัญญาณที่ต้องการวิเคราะห์ โดยจะขึ้นอยู่กับการทำงานที่จะนำไปใช้งาน โดยถ้าเป็นสัญญาณที่ไม่จำเป็นต้องพิจารณาถึงความต่อเนื่องของข้อมูลก็สามารถใช้เวฟเล็ตแบบฮาร์ต ดังที่แสดงตัวอย่างในการออกแบบไว้ในบทที่ 3 ซึ่งง่ายต่อการคำนวณมาเป็นฟังก์ชันพื้นฐานในการแปลงเวฟเล็ต แต่ถ้าต้องการความต่อเนื่องของข้อมูลหลังจากการแปลงเวฟเล็ต ก็อาจใช้ฟังก์ชันเวฟเล็ตที่มีลักษณะที่ให้ความต่อเนื่องของข้อมูลมากขึ้น เช่น แบบคาร์บีซี (Daubechies)[3] เป็นต้น

ดังนั้นการทดลองที่ 4.1 จะทำการทดลองการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องที่มีลักษณะของการกรองความถี่เป็นช่วงๆ ดังที่กล่าวมาแล้วในบทที่ 2 ในการทดลองที่ 4.2 ทำการทดลองตั้งค่าเทรชโฮลเพื่อดูค่าของสัมประสิทธิ์และภาพที่สร้างกลับขึ้นมา ภายหลังจากปิดค่าเทรชโฮล การทดลองที่ 4.3 จะนำสัมประสิทธิ์ที่เหลือจากการปิดค่าเทรชโฮลมาเข้ารหัสข้อมูลด้วยวิธีการรันเรนจ์ และฮัฟแมน การทดลองที่ 4.4 นำวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี มาเข้ารหัสสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่อง การทดลองที่ 4.5 ทดลองเปลี่ยนเวฟเล็ตฟังก์ชัน แล้วนำมาเข้ารหัสข้อมูล เพื่อดูผลของการลดขนาดข้อมูล การทดลองที่ 4.6 นำภาพต่างมาทดลองกับวิธีการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องแล้วนำสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตมาเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิซึโรทรี

ในปริยุฏยานี้ใช้โปรแกรม MATLAB รุ่น 5.1 ช่วยในการวิเคราะห์คำนวณผล โดยใช้วิธีการแปลงเวฟเล็ตตามผังงานที่ได้กล่าวมาแล้ว ในบทที่ 3 มาเขียนเป็นโปรแกรมคำสั่งบน MATLAB เพื่อใช้ในการวิเคราะห์ซึ่งจะได้โปรแกรมหลักสำหรับการแปลงข้อมูลภาพเป็นสัมประสิทธิ์ของเวฟเล็ตที่อยู่ในภาคผนวก

การทดลองที่ 4.1 ทดลองโปรแกรมสำหรับการแปลงเวฟเล็ต กับข้อมูลภาพ โดยนำเอาภาพต้นฉบับมาทำการแปลงเวฟเล็ต ด้วยวิธีการแปลงแบบมาตรฐาน และไม่มาตรฐาน ที่ใช้สัมประสิทธิ์ของฮาร์เป็นเวฟเล็ตฟังก์ชัน แล้วทำการสร้างภาพกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพนั้น ตามคำสั่งจำลองที่ 3.1 ถึง 3.4 หรือโปรแกรมที่ 1 ถึงโปรแกรมที่ 4 ในภาคผนวก นำผลที่ได้จากการแปลงมาพิจารณาหาความผิดพลาดจากการแปลงเวฟเล็ต

ในการทดลองจะใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ ดังแสดงในรูปที่ 4.1

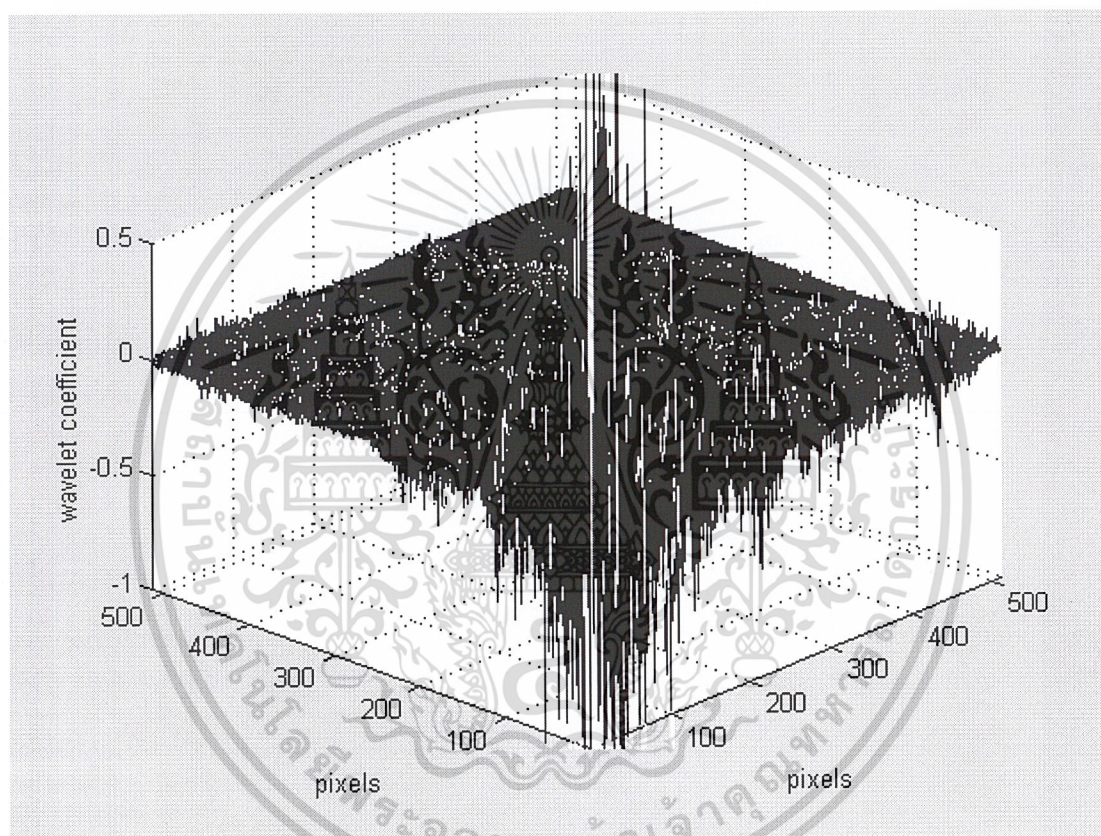


รูปที่ 4.1 แสดงภาพต้นแบบที่ใช้ในการทดลอง (Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

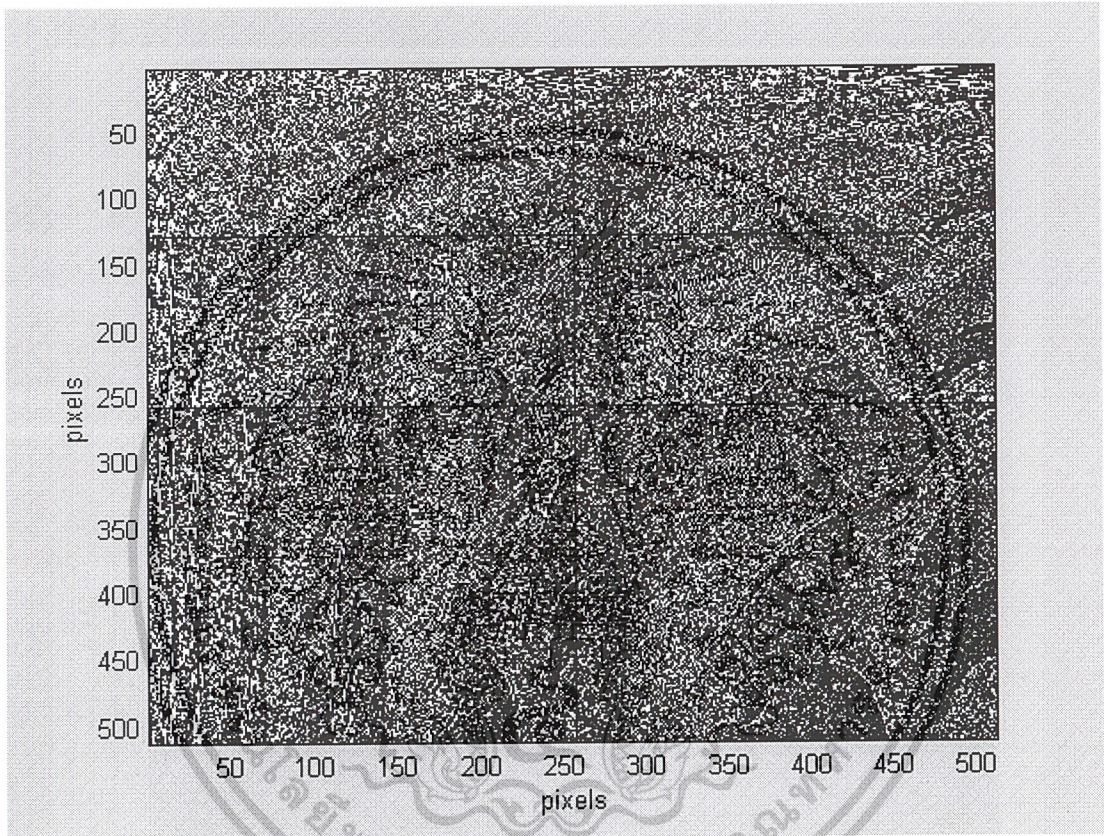
4.1.1) ทดลองแปลงภาพ โดยการใช้การแปลงเวฟเล็ต แบบมาตรฐาน จะได้สัมประสิทธิ์ของภาพแสดงเป็นกราฟ 3 มิติ ในรูปที่ 4.2 และแสดงภาพที่ถูกแบ่งเป็นสับแบนด์ในรูปที่ 4.3 และเมื่อนำสัมประสิทธิ์ เวฟเล็ตของภาพในรูปที่ 4.2 มาแปลงกลับ โดยวิธีการเดิมจะแสดงในรูปที่ 4.4

ผลการทดลอง 4.1.1



รูปที่ 4.2 แสดงสัมประสิทธิ์ของภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ตโดยวิธีมาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.3 แสดงภาพภายหลังจากการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีมาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

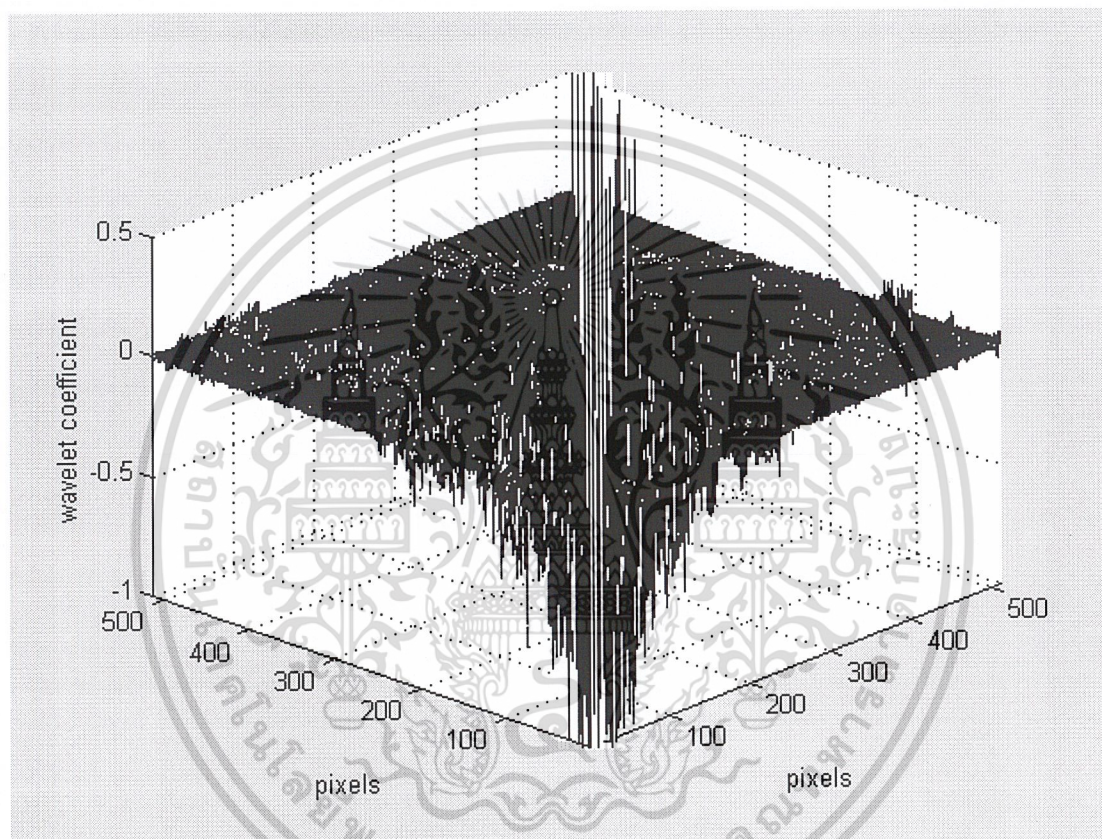


รูปที่ 4.4 แสดงภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดในรูปที่ 4.2 โดยวิธีมาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

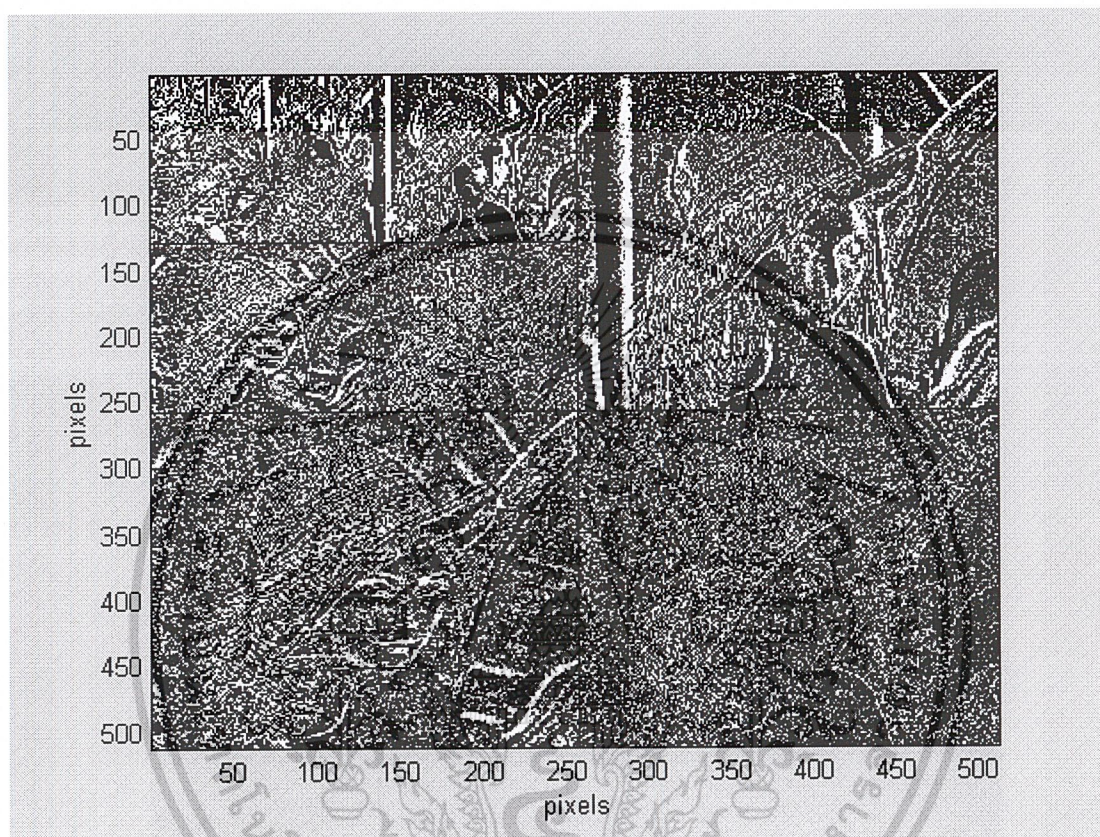
4.1.2) ทำการทดลองเหมือนในข้อที่ 4.1.1 แต่เปลี่ยนลักษณะการแปลงสัมประสิทธิ์ของภาพด้วยเวฟเล็ตเป็นแบบไม่มาตรฐาน จะได้สัมประสิทธิ์ของภาพแสดงเป็นกราฟ 3 มิติ ในรูปที่ 4.5 และแสดงภาพที่ถูกแบ่งเป็นสับแบนด์ในรูปที่ 4.6 และเมื่อนำสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพในรูปที่ 4.5 มาแปลงกลับ โดยวิธีการเดิมจะได้รูปดังแสดงในรูปที่ 4.7

ผลการทดลอง 4.1.2



รูปที่ 4.5 แสดงสัมประสิทธิ์ของภาพภายหลังการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.6 แสดงภาพภายหลังจากการแปลงเวฟเล็ต โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

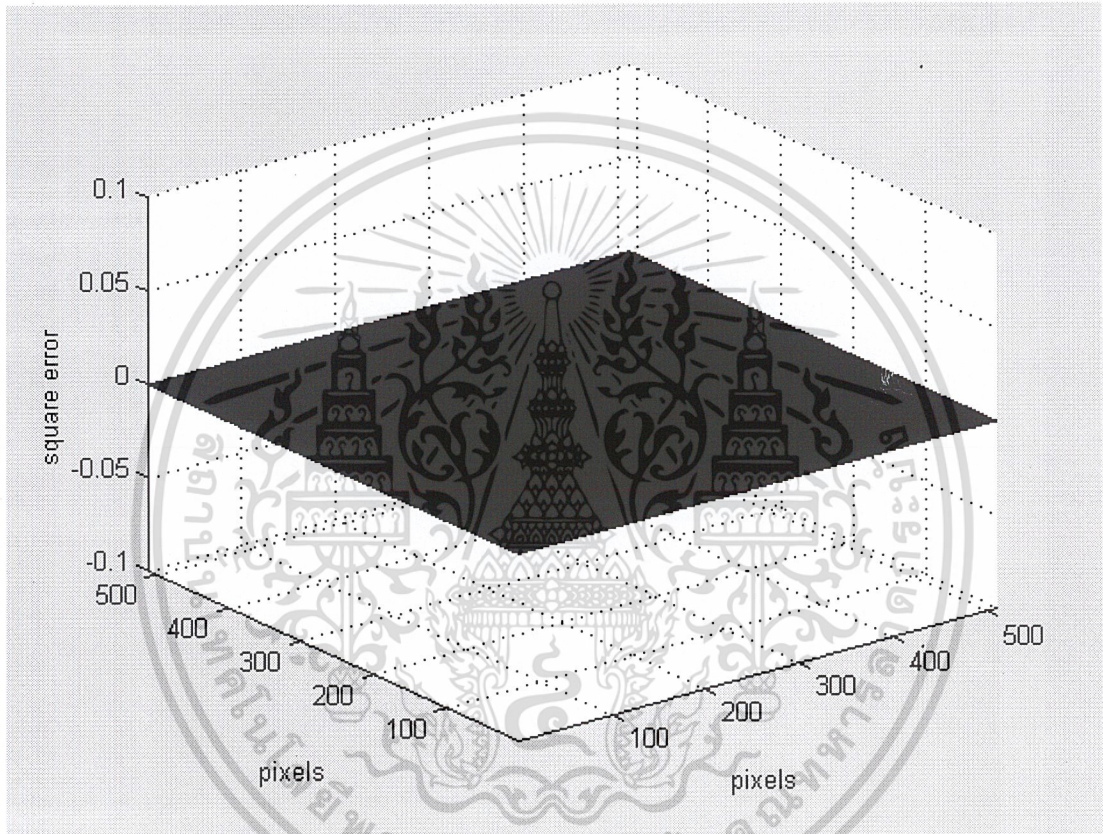


รูปที่ 4.7 แสดงภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตในรูปที่ 4.5
โดยวิธีการแปลงภาพแบบไม่มาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

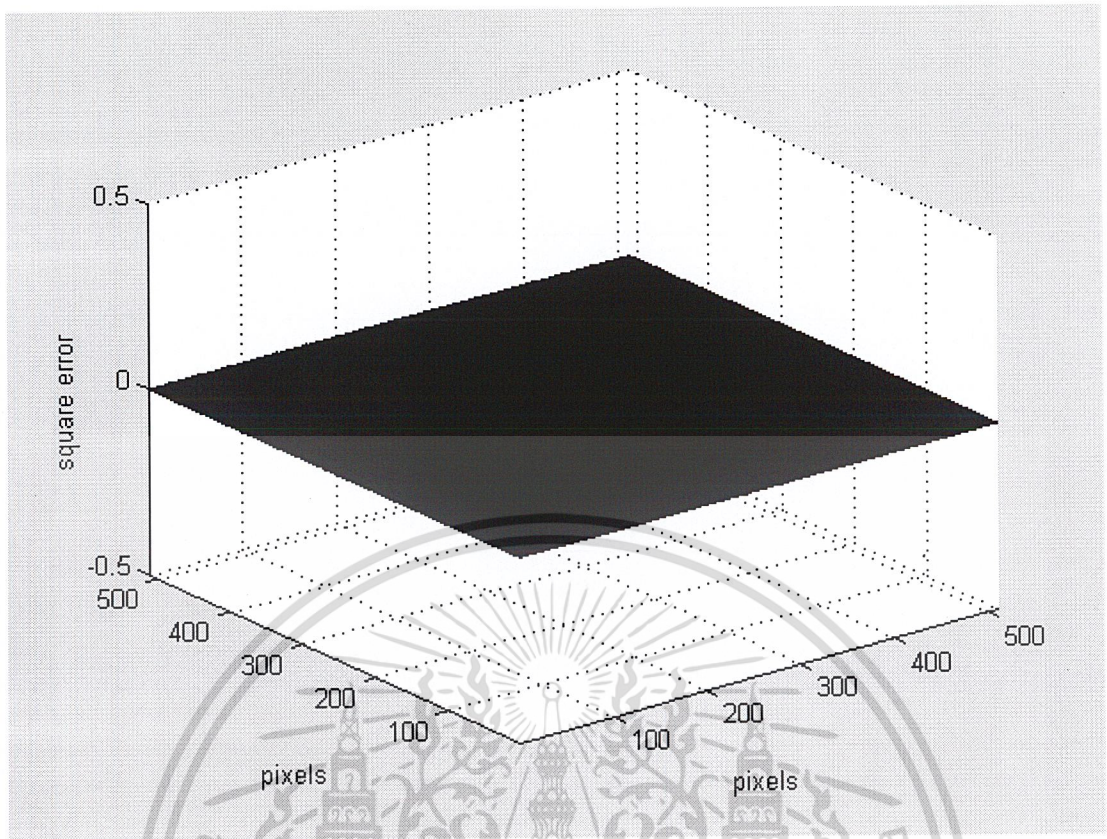
4.1.3) นำภาพที่ได้จากการแปลงกลับ แล้วนำมาหาค่าความผิดพลาดของข้อมูลจากการแปลงกลับ นำภาพต้นแบบเปรียบเทียบกับภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดแบบมาตรฐาน(รูปที่ 4.3) แสดงดังรูปที่ 4.8 และนำภาพต้นแบบมาเปรียบเทียบกับเช่นเดียวกันกับภาพที่สร้างกลับมาจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดแบบไม่มาตรฐาน(รูปที่ 4.7) เพื่อตรวจสอบความผิดพลาดของข้อมูลภายหลังการแปลงเวฟเล็ด

ผลการทดลอง 4.1.3



รูปที่ 4.8 แสดงกราฟ 3 มิติ เปรียบเทียบค่าความแตกต่างระหว่างจุดภาพ ของภาพต้นแบบกับภาพที่สร้างกลับขึ้นมาจาก การแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องด้วยวิธีการแปลงแบบมาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.9 แสดงกราฟ 3 มิติ เปรียบเทียบค่าความแตกต่างระหว่างจุดภาพ ของภาพต้นแบบกับภาพที่สร้าง กลับขึ้นมาจาก การแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องด้วยวิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน

เนื่องจากการนำข้อมูลภาพมาทำการแปลงเวฟเล็ดแบบไม่ต่อเนื่องที่มีลักษณะเหมือนกับการนำข้อมูลภาพมาผ่านการกรองความถี่ โดยการใส่สัมประสิทธิ์ของเวฟเล็ดฟังก์ชันที่นำมาใช้งานมาเป็นสัมประสิทธิ์ในการกรองความถี่ ซึ่งมีคุณสมบัติการตอบสนองอิมพัลส์ที่จำกัด (FIR Filter)[8] ซึ่งจะให้เฟสของสัญญาณเอาต์พุตที่ได้จากการกรองความถี่เป็นเชิงเส้น เมื่อนำความถี่ที่เป็นองค์ประกอบของสัญญาณที่พิจารณาารวมกัน ก็จะได้สัญญาณตัวเดิมกลับขึ้นมา

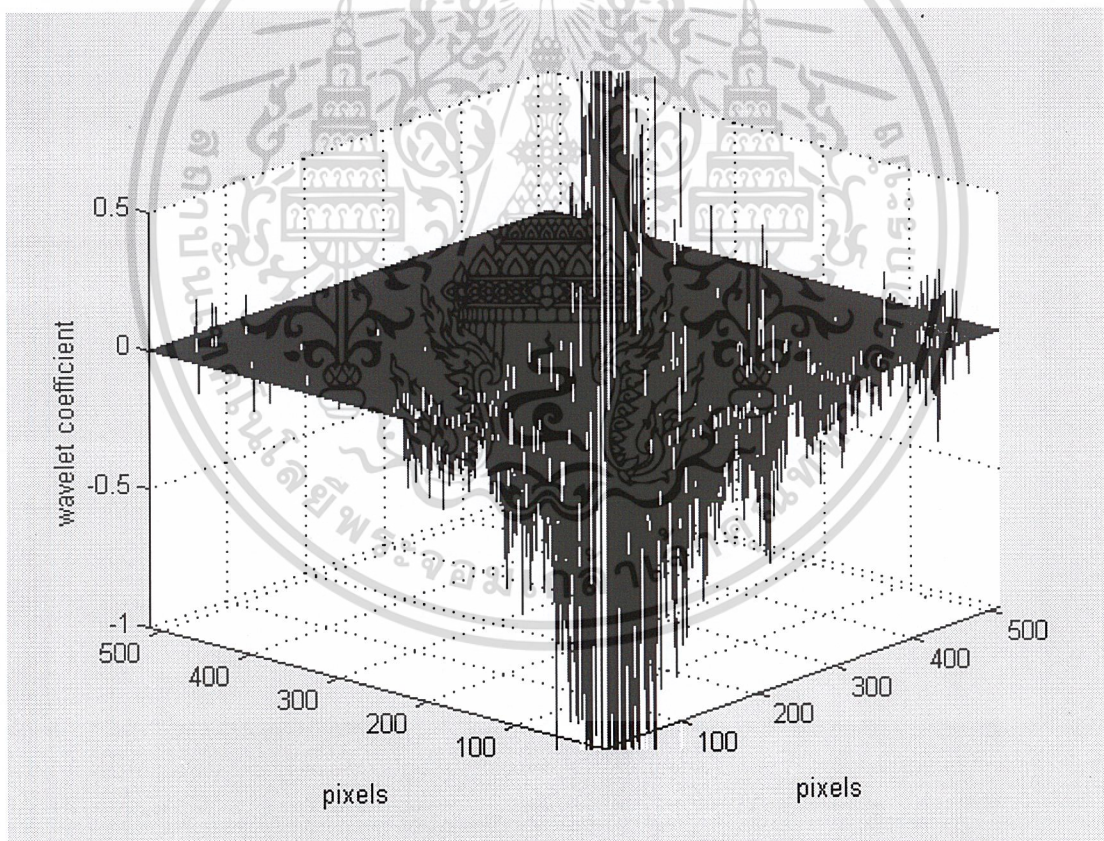
จากการทดลองรูปที่ 4.8 และรูปที่ 4.9 จะเห็นได้ว่าการแปลงสัมประสิทธิ์ของภาพ เป็นสัมประสิทธิ์ของเวฟเล็ด แล้วแปลงกลับจะได้ข้อมูลภาพที่เหมือนเดิม คือข้อมูลภาพไม่มีการสูญเสียเกิดขึ้น ในขั้นตอนการแปลงเวฟเล็ด เป็นไปตามทฤษฎีของการแปลงเวฟเล็ด คือข้อมูลภาพต้นแบบถูกแปลงเป็นสัมประสิทธิ์ของการแปลงเวฟเล็ดแล้วเมื่อแปลงกลับจะไม่มี ความผิดพลาดขึ้น

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทดลองที่ 4.2 ทดลองการปิดค่าระดับเทรซโฮลของสัมประสิทธิ์เวฟเลตของภาพ ที่ได้จากการแปลงเวฟเลตแบบมาตรฐานและไม่มาตรฐาน โดยใช้สัมประสิทธิ์ของฮาร์เป็นเวฟเลตฟังก์ชัน เมื่อทำการตั้งระดับเทรซโฮลที่เท่ากัน เพื่อดูผลเปรียบเทียบการปิดค่าสัมประสิทธิ์เวฟเลตของภาพที่ได้จากการแปลงแบบมาตรฐานและไม่มาตรฐาน ว่าเมื่อระดับเทรซโฮลเท่ากันแล้วจะมีผลต่อข้อมูลภาพที่ถูกสร้างกลับขึ้นมาอย่างไร และจำนวนศูนย์ในสัมประสิทธิ์ที่ได้หลังการปิดระดับเทรซโฮล

4.2.1) นำสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเลตของภาพต้นแบบด้วยวิธีการแปลงแบบมาตรฐานโดยใช้สัมประสิทธิ์ของฮาร์ เป็นเวฟเลตฟังก์ชันในรูปที่ 4.2 มาผ่านการตั้งค่าเทรซโฮลที่ 0.1236 (หาได้จากโปรแกรมที่ 7 ในภาคผนวก หรือ คำสั่งจำลองที่ 3.5 ในบทที่ 3) โดยค่าสัมบูรณ์ตัวของสัมประสิทธิ์มีค่าน้อยกว่าค่าเทรซโฮลจะปิดให้มีค่าเป็นศูนย์ จะได้ผลดังรูปที่ 4.10

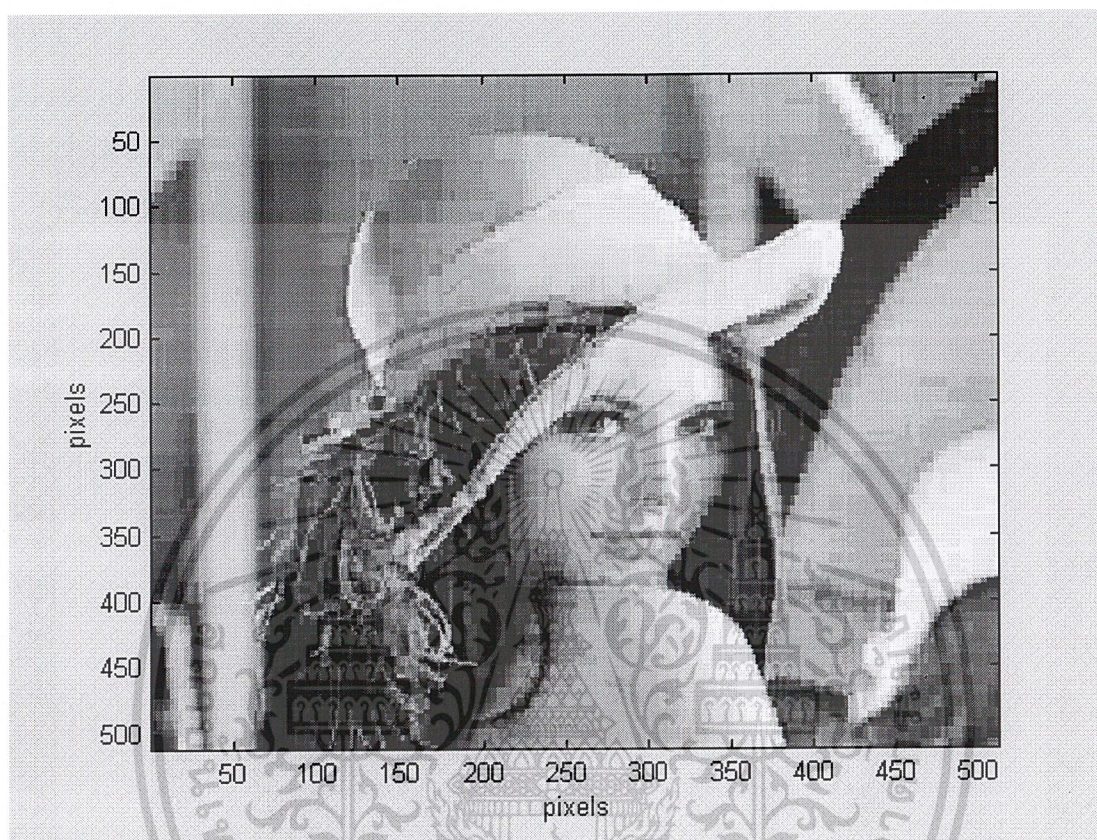
ผลการทดลอง 4.2.1



รูปที่ 4.10 แสดงผลของการปิดค่าเทรซโฮลในสัมประสิทธิ์เวฟเลตของภาพในรูปที่ 4.2 ที่ค่าเทรซโฮลเท่ากับ 0.1236

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

นำสัมประสิทธิ์ที่เหลือจากการปิดค่าเทรซโฮลมาแปลงกลับเป็นข้อมูลภาพในระดับสีเทา ตามเดิม จะได้ภาพที่แสดงในรูปที่ 4.11



รูปที่ 4.11 แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพ
ที่ถูกแปลงด้วยวิธีมาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรซโฮลที่ 0.1236

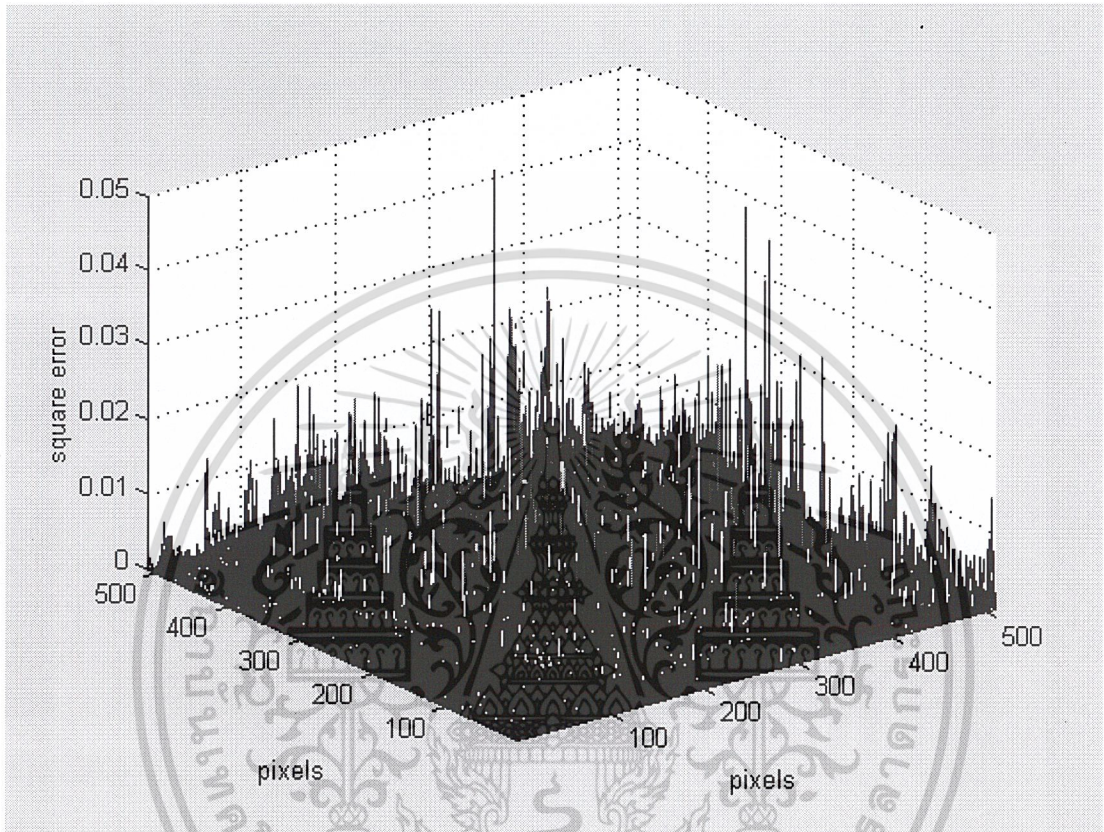
จากรูปที่ 4.11 นำมาหาค่าความผิดพลาดของภาพเทียบกับภาพต้นแบบ พบว่ามีค่าเฉลี่ยของความผิดพลาดกำลังสองของภาพ (mean square error:MSE) ตามหัวข้อที่ 2.5.4 จะได้

$$\text{MSE} = 100.04$$

จำนวนสัมประสิทธิ์ที่มีค่าเท่ากับศูนย์ = 257,069 ตัว

สามารถแสดงกราฟเปรียบเทียบจุดผิดพลาดระหว่างภาพต้นแบบและภาพภายหลังการสร้างกลับมาจากการแปลงเวฟเล็ต ซึ่งผ่านการตั้งค่าเทรซโฮลที่ 0.1236 แสดงในรูปที่ 4.12

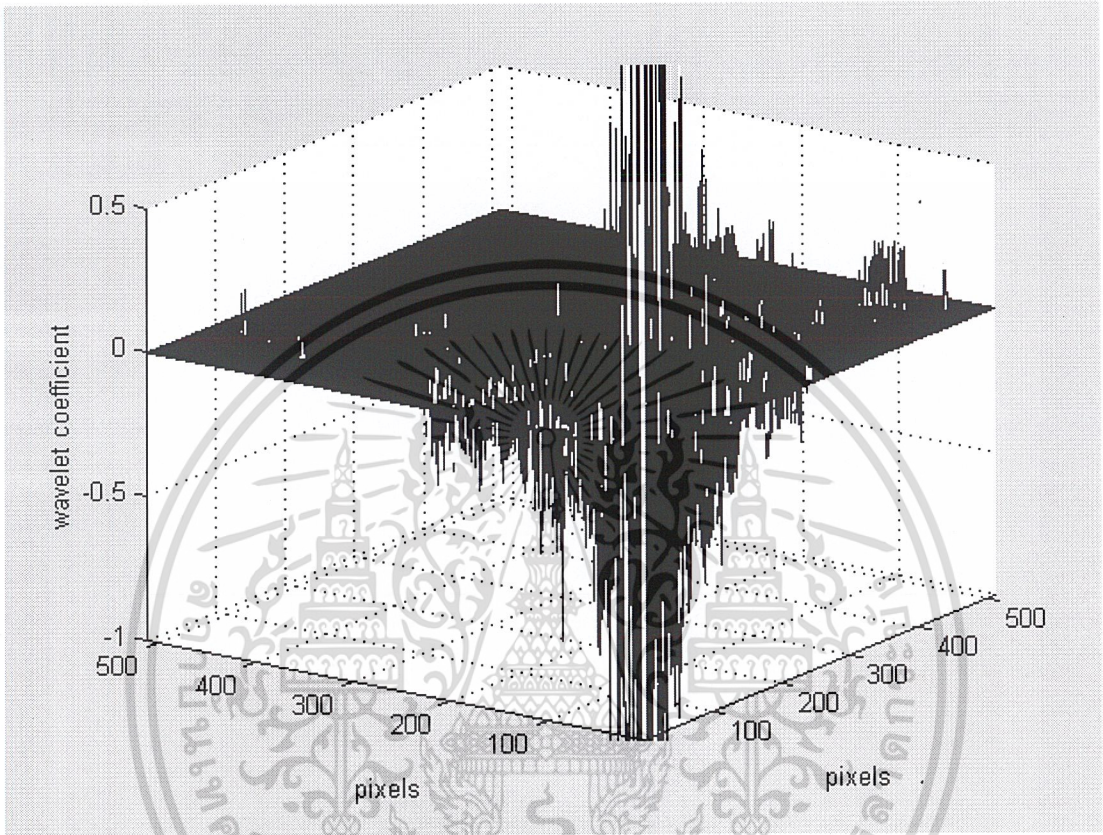
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.12 กราฟแสดงค่าความผิดพลาดของภาพต้นแบบเทียบกับภาพที่สร้างจาก
สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีมาตรฐานที่ถูกบีบค่าเทรซโฮลที่ 0.1236

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

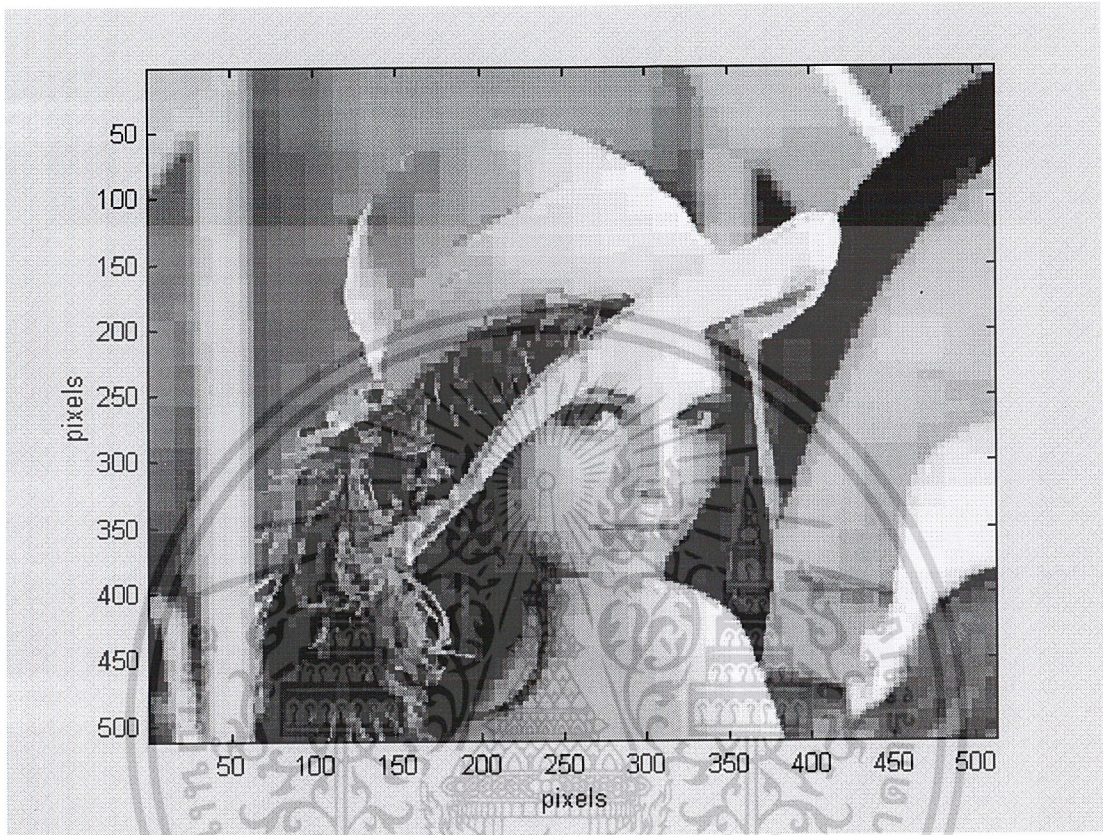
4.2.2) เปลี่ยนวิธีการแปลงเวฟเล็ต เป็นการแปลงแบบไม่มาตรฐาน แล้วทำการทดลองเหมือนข้อที่ 4.2.1
ผลการทดลอง 4.2.2



รูปที่ 4.13 แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพ
ที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรชโฮลที่ 0.1236

นำสัมประสิทธิ์ที่เหลือจากการปิดค่าเทรชโฮลมาแปลงกลับเป็นข้อมูลภาพในระดับสี่เทา ตามเดิม
จะได้ภาพที่แสดงในรูปที่ 4.14

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.14 แสดงภาพที่สร้างจากสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทของภาพ
ที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรซ โคลที่ 0.1236

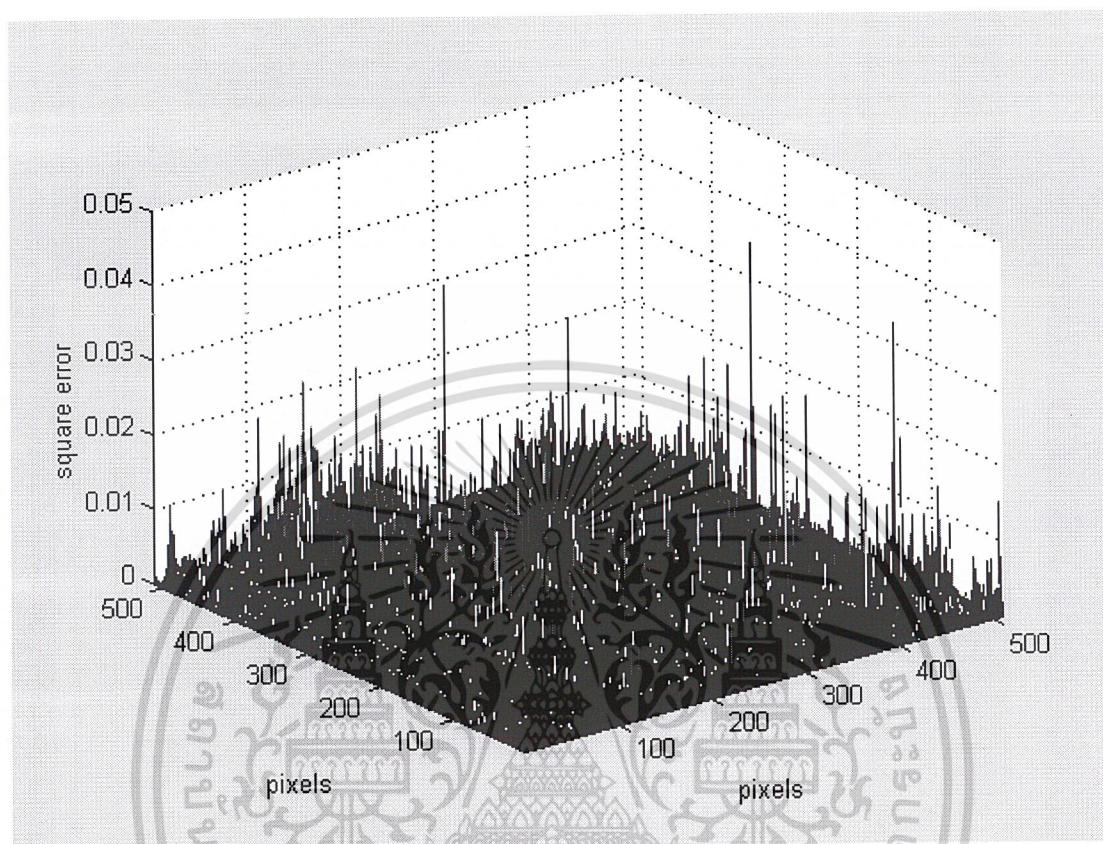
จากรูปที่ 4.14 นำมาหาค่าความผิดพลาดของภาพเทียบกับภาพต้นแบบ พบว่ามีค่าความผิดพลาด
ที่คิดค่าเฉลี่ยกำลังสองของความผิดพลาด (ตามหัวข้อที่ 2.5.4) จะได้

$$\text{MSE} = 97.73$$

$$\text{จำนวนสัมประสิทธิ์ที่มีค่าเท่ากับศูนย์} = 257,250 \text{ ตัว}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สามารถแสดงกราฟเปรียบเทียบจุดผิดพลาดระหว่างภาพต้นแบบและภาพภายหลังการสร้างกลับ มาจากการแปลงเวฟเล็ด ซึ่งผ่านการตั้งค่าเทรชโฮลที่ 0.1236 แสดงในรูปที่ 4.15

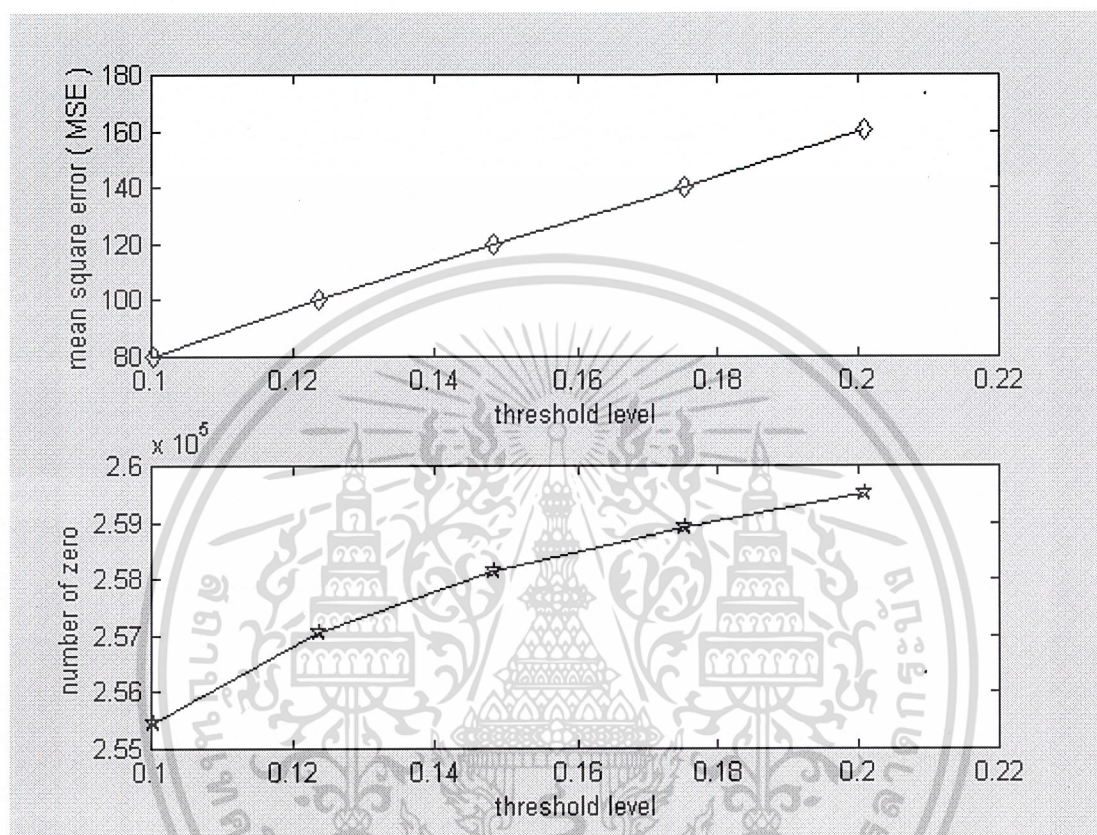


รูปที่ 4.15 กราฟแสดงค่าความผิดพลาดของภาพต้นแบบเทียบกับภาพที่สร้างจาก สัมประสิทธิ์เวฟเล็ดของภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐานที่ถูกปิดค่าเทรชโฮลที่ 0.1236

จากการทดลองที่ 4.2 จะพบว่า เมื่อนำภาพมาผ่านการแปลงเวฟเล็ดแบบมาตรฐานและไม่มาตรฐาน แล้วผ่านการกำหนดค่าเทรชโฮลที่เท่ากันแล้วนั้น ผลของภาพเมื่อถูกปิดค่าเทรชโฮลแล้วนำมาแปลงกลับเป็นภาพขึ้นมาแล้วจะมีคุณลักษณะของภาพที่แตกต่างกัน คือจะมีค่าความผิดพลาดไม่เท่ากัน โดยจากการทดลองที่ผ่านมาที่ระดับเทรชโฮลที่ 0.1236 พบว่าภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีไม่มาตรฐาน จะมีค่าความผิดพลาดน้อยกว่าภาพที่ถูกแปลงด้วยวิธีมาตรฐาน และในภาพที่แปลงแบบไม่มาตรฐานจะมีจำนวนศูนย์เกิดขึ้นมากกว่าอีกด้วย โดยจำนวนศูนย์นี้สามารถที่จะบอกถึงความสามารถในการที่จะนำเอารหัสมาแทนสัมประสิทธิ์ที่เหลืออยู่ได้น้อยลงเมื่อเวลานำไปเข้ารหัสได้ ซึ่งถือได้ว่าเป็นการลดขนาดข้อมูลวิธีหนึ่ง

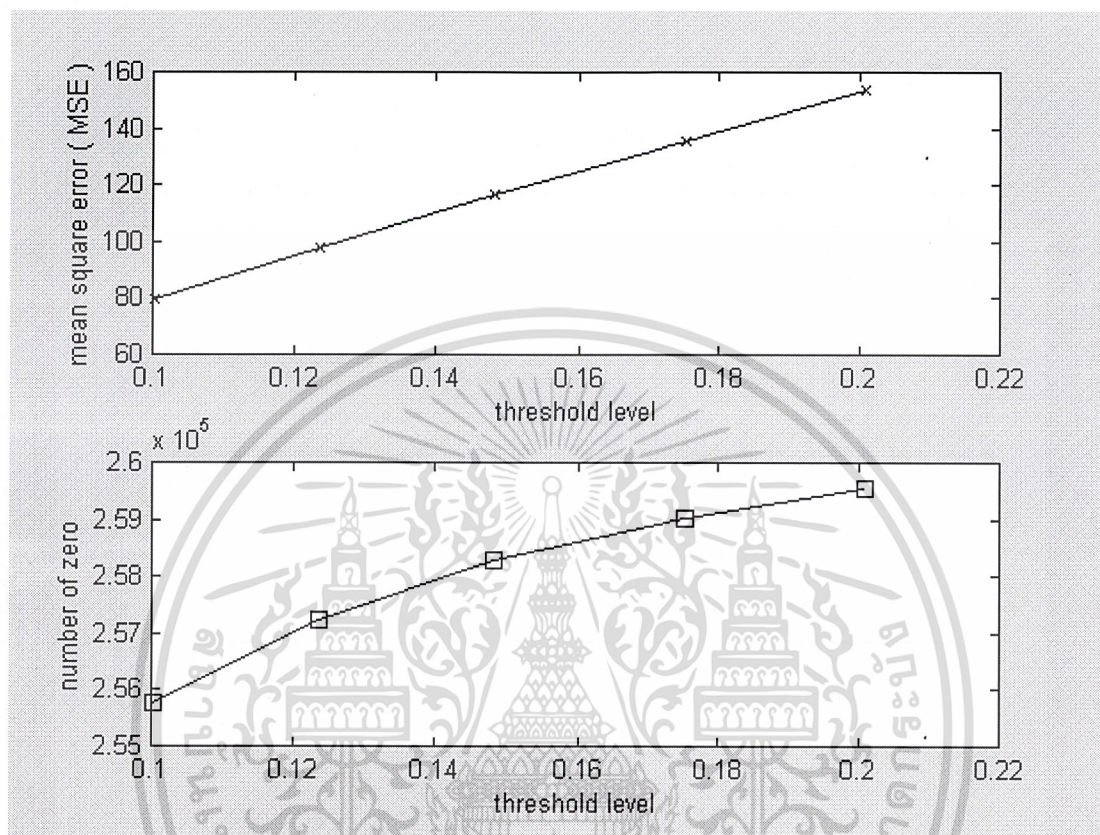
สามารถแสดงผลการเปรียบเทียบวิธีการแปลงแบบมาตรฐานและไม่มาตรฐานของภาพ Lena ขนาด 512×512 โดยเทียบระหว่างระดับเทรชโฮล กับค่าความผิดพลาดของภาพเมื่อสร้างกลับ และ

เอกสารนี้เป็นเอกสารลิขสิทธิ์สงวนไว้สำหรับใช้ในการศึกษาระดับปริญญาโทขึ้นไปก่อนเวลาผ่านไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรรมใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



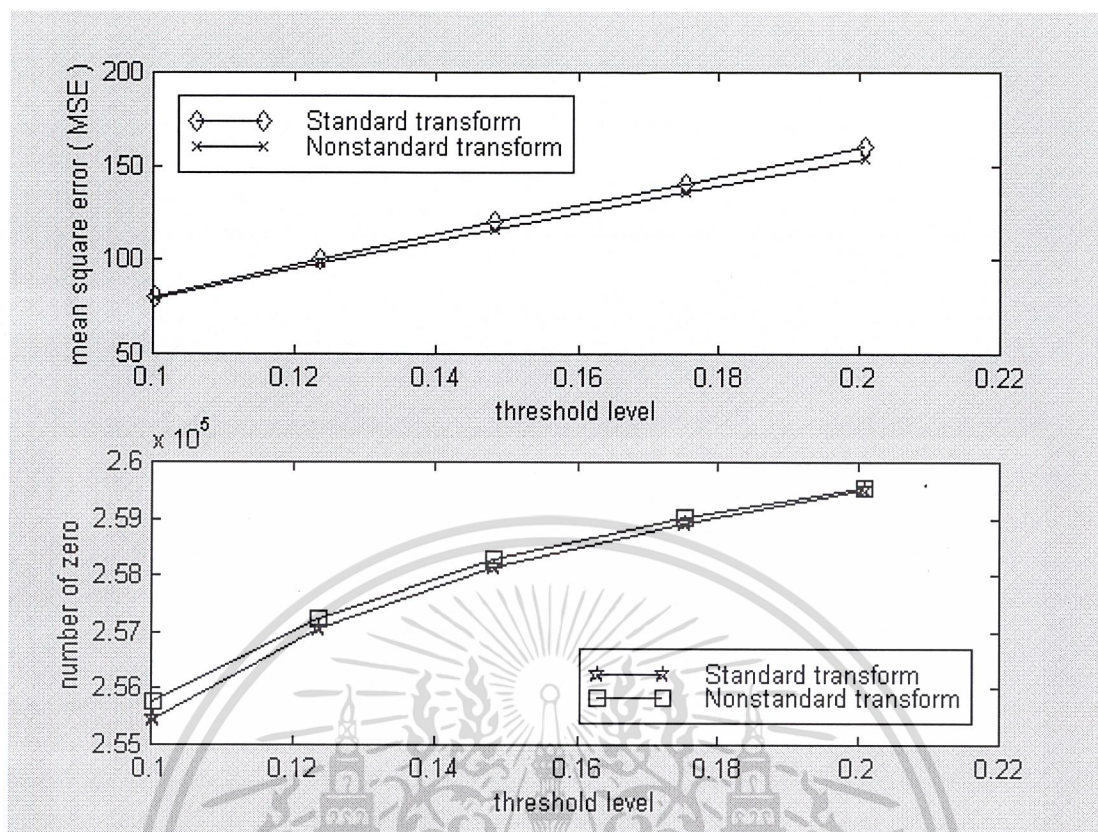
รูปที่ 4.16 แสดงผลของระดับเทรชโฮลที่ระดับต่างๆ ว่ามีผลต่อค่าความผิดพลาดของภาพ และมีจำนวนศูนย์ในสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพที่ได้จากการแปลงแบบมาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.17 แสดงผลของระดับเทรชโฮลที่ระดับต่างๆ ว่ามีผลต่อค่าความผิดพลาดของภาพ และมีจำนวนศูนย์ในสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตของภาพที่ได้จากการแปลงแบบไม่มาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.18 เปรียบเทียบระหว่าง รูปที่ 4.16 และรูปที่ 4.17

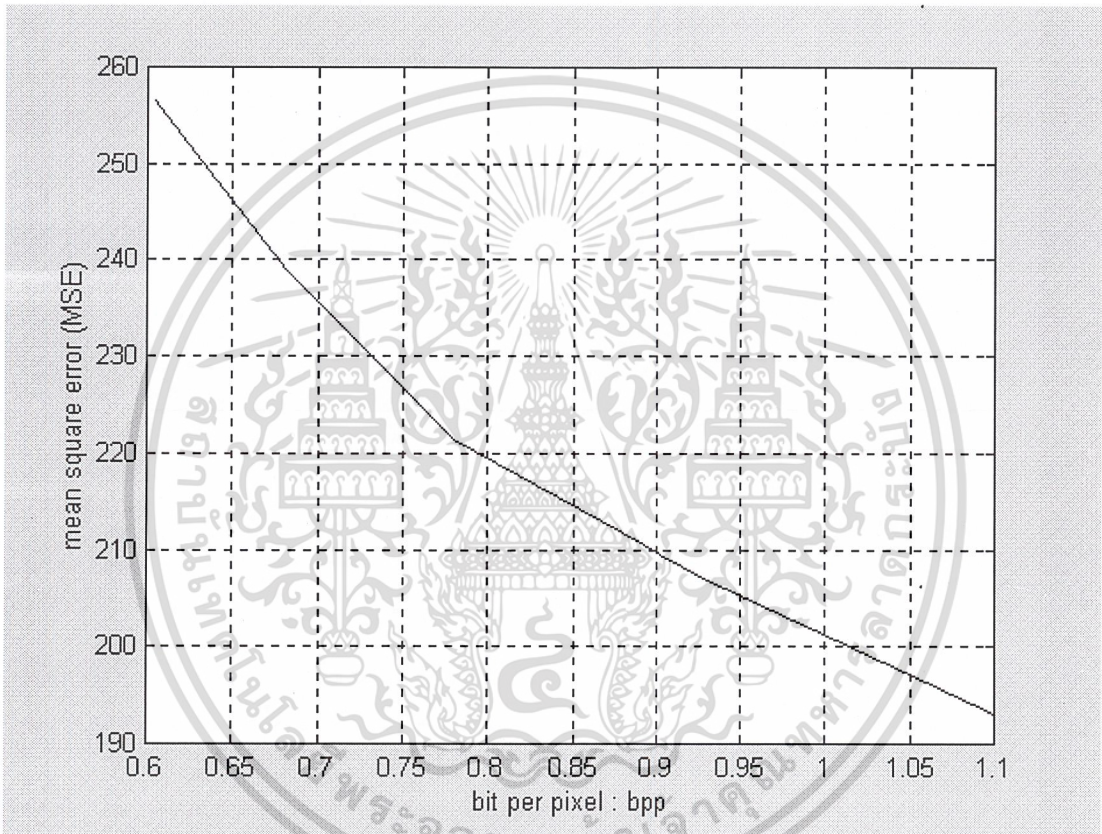
จากการทดลองที่ 4.2 จะเห็นได้ว่าการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่มาตรฐานเหมาะสมที่จะนำมาใช้งานในการปิดค่าเทรซโซลของสัมประสิทธิ์

ลักษณะของการแปลงแบบไม่มาตรฐานเปรียบเสมือนการฟิลเตอร์ภาพในแต่ละแบนด์ออกมา ทำให้เมื่อเวลานำภาพออกไปวิเคราะห์องค์ประกอบของสัญญาณแต่ละแบนด์ความถี่จะสามารถกระทำได้ง่ายขึ้น ดังนั้นในการนำเวฟเล็ตมาใช้แปลงข้อมูลภาพ สำหรับการลดขนาดข้อมูลภาพ ที่นำมาใช้ในปริยญาณพจนันจะใช้วิธีการแปลงแบบไม่มาตรฐาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

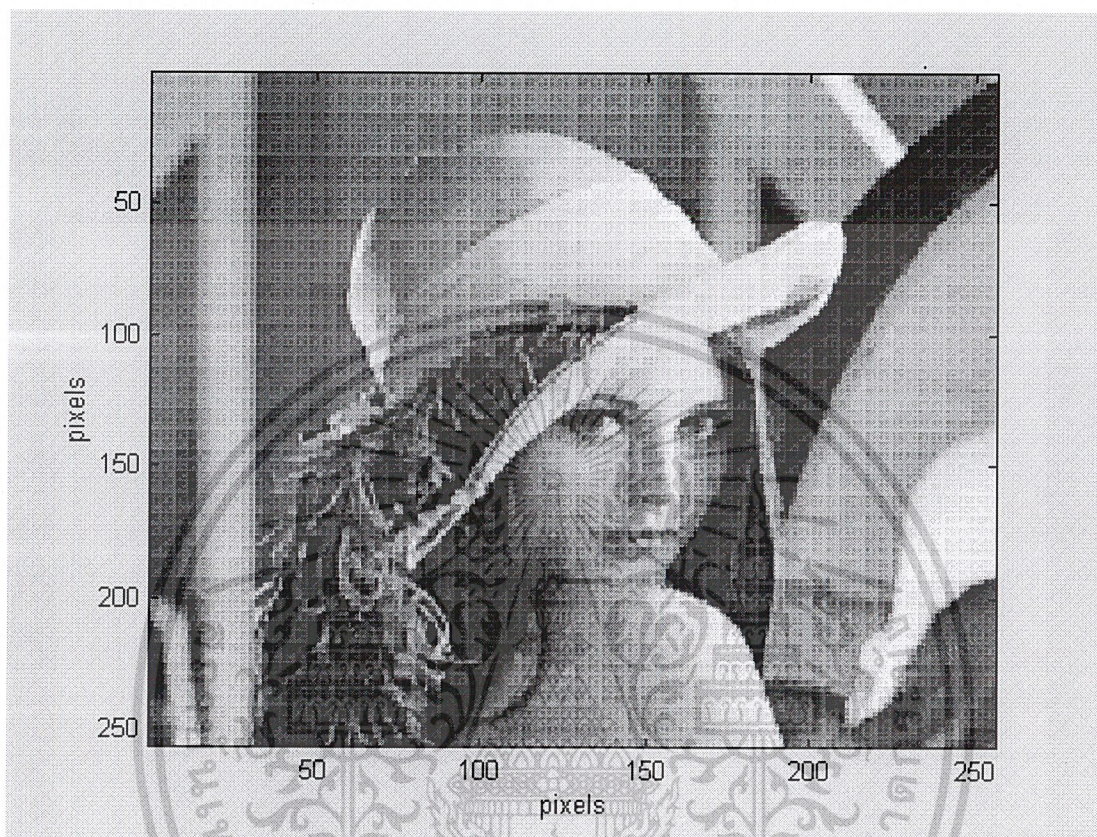
การทดลองที่ 4.3 นำเอาสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการตั้งค่าเทรซโฮล ไปทำการจัดระดับข้อมูลแล้วผ่านการเข้ารหัสลดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสียคือเข้ารันเรนจ์ และเข้ารหัสฮัฟแมน ทำการบันทึกผลของข้อมูลที่ได้จากการลดขนาดข้อมูล เทียบค่าความผิดพลาดที่เกิดขึ้นกับขนาดบิตต่อจุดภาพ (bpp) เพื่อดูผลของการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ตกับข้อมูลภาพ โดยนำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.3



รูปที่ 4.19 แสดงผลการลดขนาดข้อมูลจากการตั้งเทรซโฮลแล้วนำมาเข้ารหัสข้อมูล

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.20 แสดงภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ โดยมีขนาดข้อมูลภายหลังการลดขนาดเท่ากับ 1.101 bpp (ขนาดของข้อมูลเท่ากับ 9,016 ไบต์) ค่า MSE = 193.09 และ PSNR = 18.06

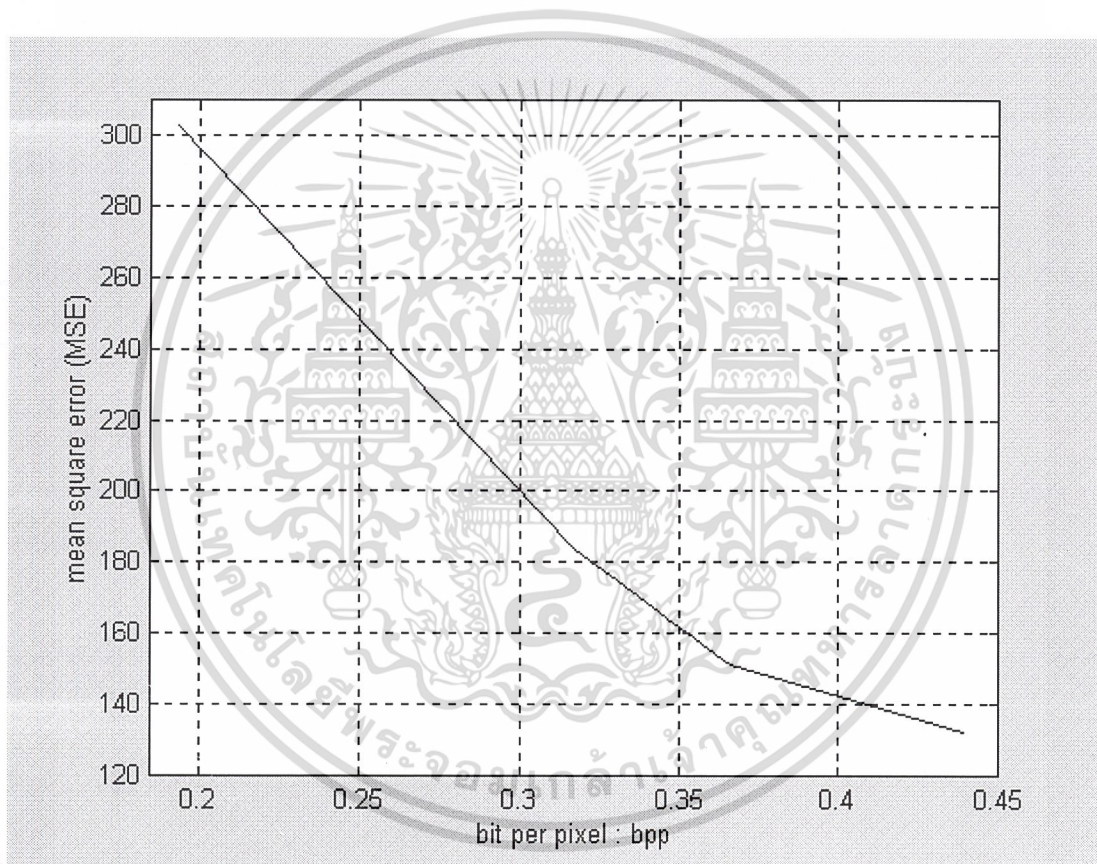
จากการทดลอง เมื่อขนาดของข้อมูลภาพที่ทำการลดขนาดข้อมูลมีอัตราของจำนวนบิตต่อจุดภาพที่ต่ำกว่า 1 บิตต่อจุดภาพ จะเกิดค่าความผิดพลาดของภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลมาก

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทดลองที่ 4.4 นำเอาหลักการของ เอ็มเบดดิ้งซีโรทรี มาใช้ในการเข้ารหัสของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ต โดยวิธีการจะนำเอาภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตมาผ่านการจัดระดับด้วยวิธีการประมาณค่าแบบซัคเซสซีฟ โดยจะเปลี่ยนแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตไปเป็นชุดบิตข้อมูล คล้ายกับวิธีการเข้ารหัสแบบบิตเพลน แล้วนำชุดบิตข้อมูลที่แทนสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตดังกล่าวไปเข้ารหัสเลขคณิตเพื่อทำการลดขนาดข้อมูล โดยนำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

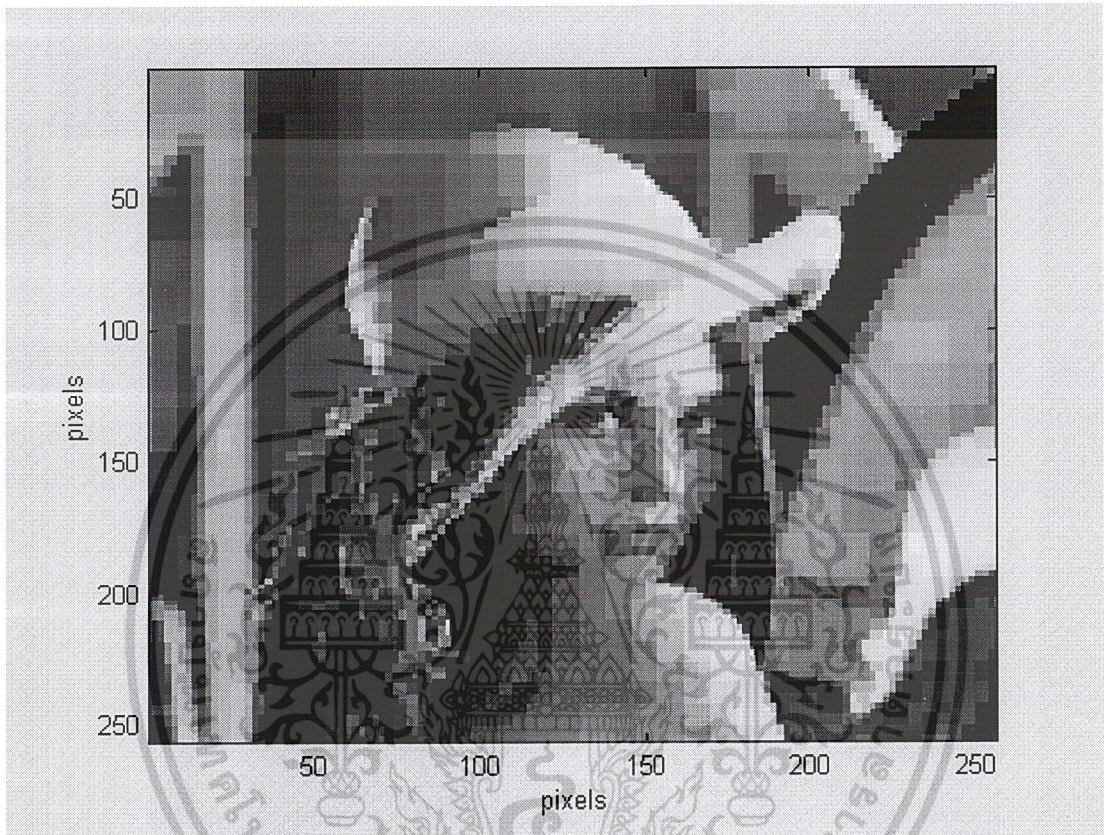
ผลการทดลอง 4.4

จากการนำเอาวิธีการเอ็มเบดดิ้งซีโรทรีมาใช้ในการเข้ารหัสของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตจะได้ผลแสดงเป็นกราฟดังรูป 4.21 และในรูปที่ 4.22 เป็นการแสดงภาพที่ได้จากการแปลงกลับ



รูปที่ 4.21 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการของเอ็มเบดดิ้งซีโรทรี โดยใช้สัมประสิทธิ์ของฮาร์เป็นเวฟเล็ตฟังก์ชัน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.22 เป็นการแสดงภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ ที่ได้จากการแปลงกลับที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.317 bpp (2596 byte) และมีค่าความผิดพลาด MSE= 183.715

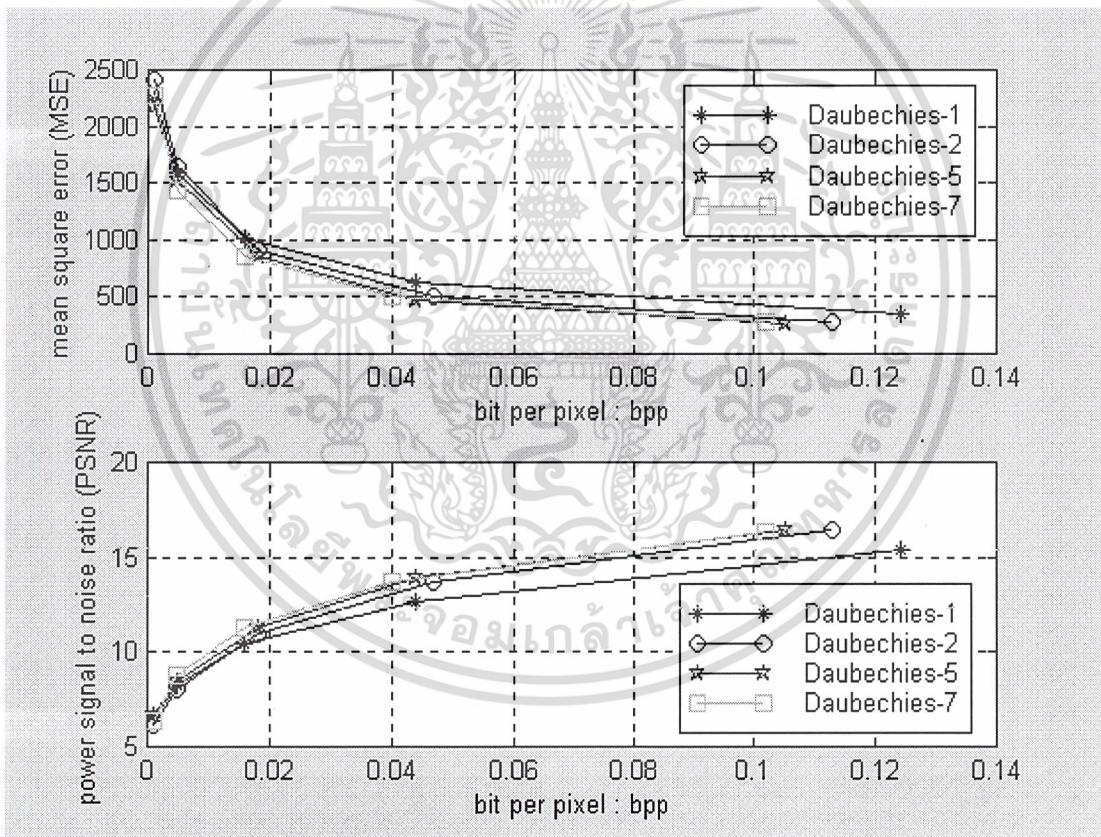
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทดลองที่ 4.5 จากในทฤษฎีของการแปลงเวฟเลต พบว่าเวฟเลตฟังก์ชัน ที่ใช้สำหรับการแปลงเวฟเลตจะมีหลายฟังก์ชันด้วยกัน การเลือกฟังก์ชันที่เหมาะสมกับวิธีการเข้ารหัสก็จะทำให้คุณภาพของการเข้ารหัสลดข้อมูลมากขึ้น และค่าความผิดพลาดของการจัดสัมประสิทธิ์ของภาพนั้นน้อยลง ดังนั้นการทดลองนี้จะเป็นการนำเอาเวฟเลตฟังก์ชันชนิดต่างๆ มาทดลองใช้กับวิธีการเอ็มเบดดิชโรทรี เพื่อหาเวฟเลตฟังก์ชันที่เหมาะสม

การทดลองจะเลือกใช้เวฟเลตฟังก์ชันของ ฮาร์ (Haar wavelet) หรือ คาร์บีชี-1 (Daubechies-1 :db1) ,คาร์บีชี-2 (db2), คาร์บีชี-5 (db5),และ คาร์บีชี -7 (db7) มาทดลองใช้เป็นเวฟเลตฟังก์ชันสำหรับการแปลงสัมประสิทธิ์ของภาพในการนำมาลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการของเอ็มเบดดิชโรทรี

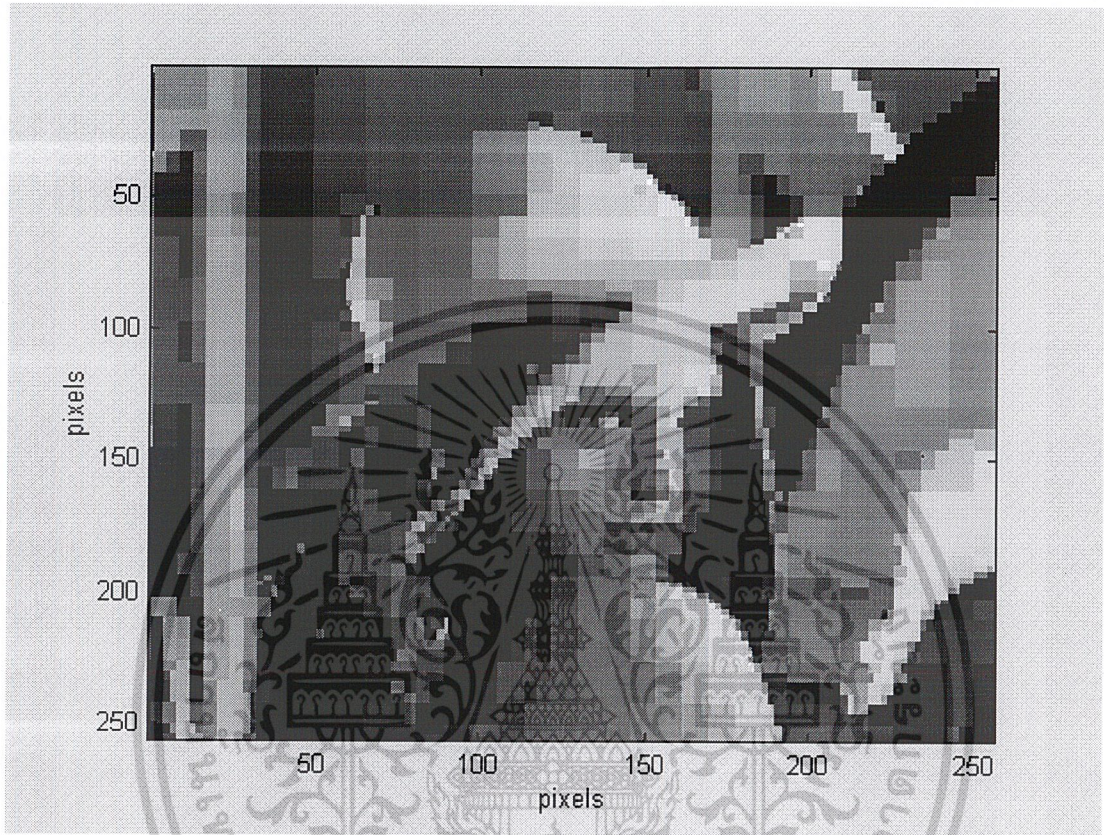
การทดลองนี้ นำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.5



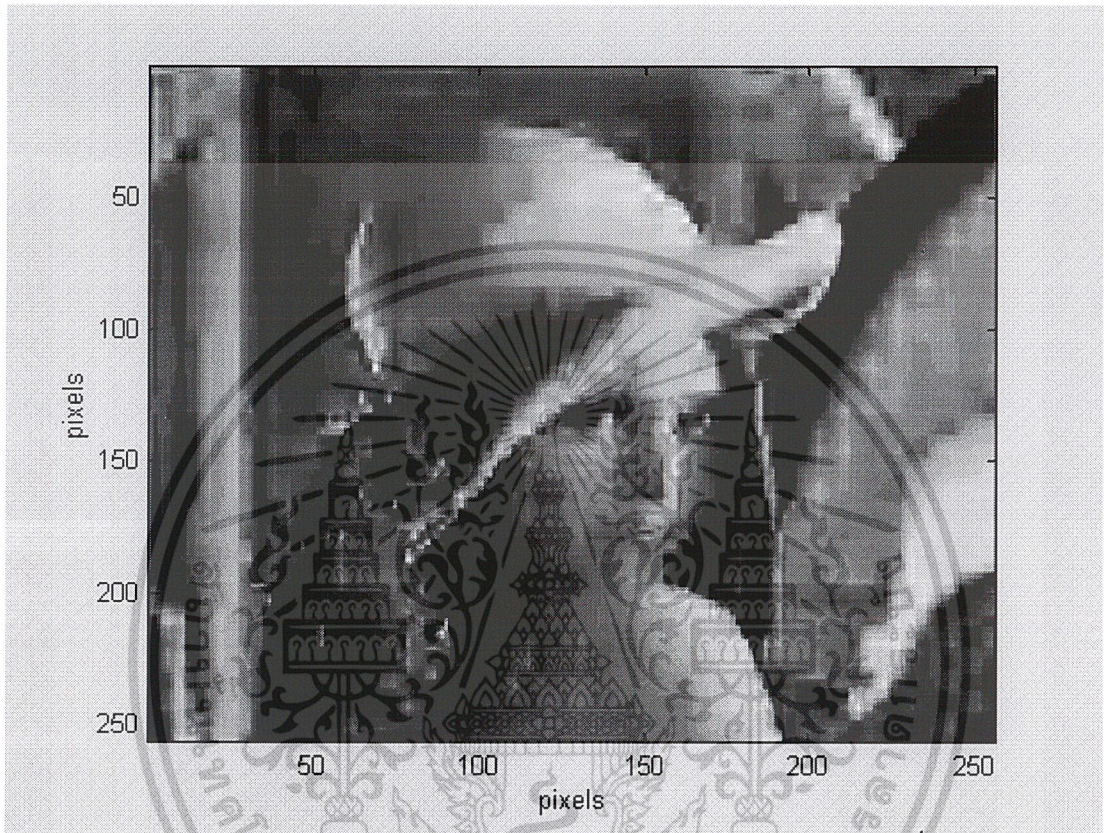
รูปที่ 4.23 กราฟเปรียบเทียบวิธีการเข้ารหัสเอ็มเบดดิชโรทรี ของเวฟเลตฟังก์ชันต่างๆ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.24 แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิ้งซีโรทีรี ด้วย db1
ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า $MSE = 344.05$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



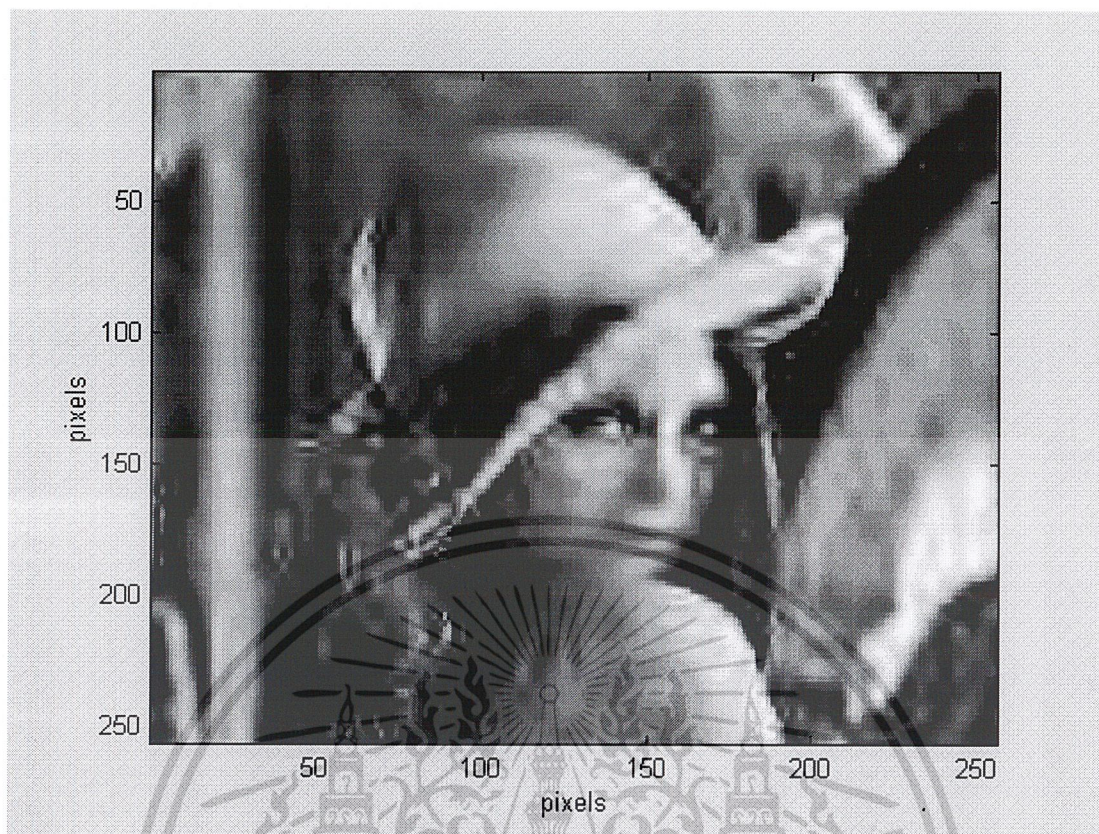
รูปที่ 4.25 แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิ้งโร้ทรี ด้วย db2
ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า MSE = 271.09

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.26 แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรทรี ด้วย db5
ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.12 bpp และค่า MSE= 270.22

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.27 แสดงผลของภาพที่ผ่านวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิ้งโรโทรี่ ด้วย db7 ที่มีขนาดของข้อมูลเท่ากับ 0.12 bpp และค่า MSE = 280.13

จากกราฟในรูปที่ 4.23 จะเห็นได้ว่าระดับที่จำนวนบิตที่ใช้แทนหนึ่งจุดภาพ (bpp) ต่ำๆ และระดับของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน ของฟังก์ชัน db5 และ db7 มีค่าสูง และระดับของค่าความผิดพลาดก็จะมีค่าน้อย และเมื่อนำจุดที่มีค่าระดับของ bpp ที่เท่าๆ กันมาแสดงภาพ ดังรูปที่ 4.24 ถึง รูปที่ 4.26 ปรากฏว่าในตำแหน่งจุดเดียวกันนี้ภาพที่ได้จากฟังก์ชัน db5 มีค่าต่ำที่สุด จากกราฟในรูปที่ 4.23 พบว่า เมื่อจำนวนบิตที่ใช้แสดงจุดภาพยังมีอัตราที่ต่ำลงฟังก์ชัน db7 จะมีค่าความผิดพลาดที่ต่ำกว่า แต่ค่าความผิดพลาดในช่วง db7 ที่ต่ำกว่าฟังก์ชันอื่นๆ จะอยู่ในช่วงที่สูง

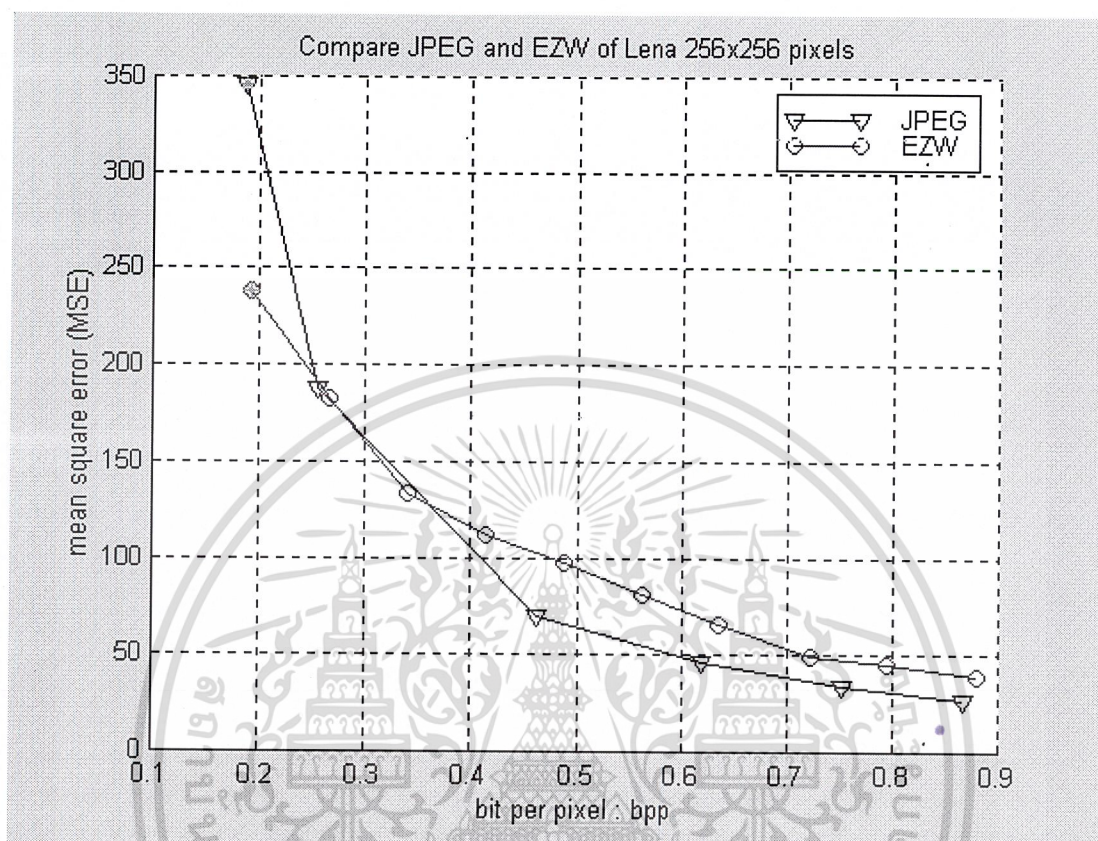
ดังนั้น ในการใช้วิธีของเอ็มเบดดิ้งโรโทรี่ลดสัมประสิทธิ์ของเวฟเล็ต เราจะใช้ฟังก์ชัน db5 เป็นฟังก์ชันเวฟเล็ต สำหรับการแปลงโมเดลของภาพ

การทดลองที่ 4.6 ทดลองนำภาพต่างๆ มาทดลองวิธีการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการเอ็มเบดดิ้งโรโทรี่ (EZW) โดยนำผลของการลดขนาดข้อมูลมาสร้างเป็นกราฟ และนำมาเทียบผลกับการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการเจพอก(JPEG) เพื่อดูค่าความผิดพลาดที่เกิดขึ้นเมื่อทำการลดขนาดข้อมูลที่ต่ำกว่า 1 บิตต่อจุดภาพ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

4.6.1) นำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.6.1



รูปที่ 4.28 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการของ EZW และ JPEG (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)

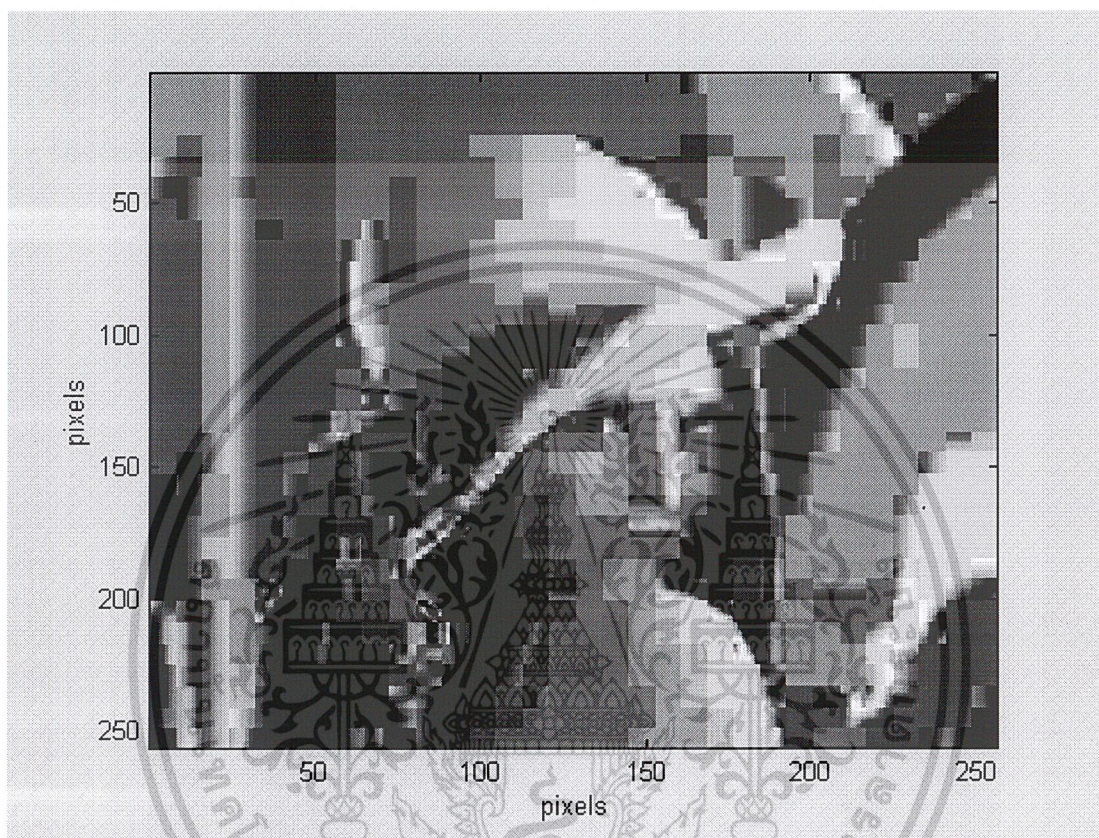
จากกราฟในรูปที่ 4.28 จะเห็นได้ว่าวิธีการของ EZW ที่ระดับขนาด bpp ต่ำกว่าช่วง 0.35 bpp จะมีระดับของค่าความผิดพลาดที่ต่ำกว่า JPEG แต่ในช่วงที่มีค่า bpp ที่สูงกว่านั้น JPEG จะมีค่าของความผิดพลาดที่ต่ำกว่า ทำการเลือกภาพในช่วงที่ขนาด bpp ประมาณ 0.19 มาวิเคราะห์คุณภาพของวิธี EZW และ JPEG จะสามารถแสดงได้ดังรูปที่ 4.29 และ รูปที่ 4.30 ตามลำดับ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.29 ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธี EZW
 ที่ขนาดภาพเท่ากับ 0.19 บิตต่อจุดภาพ และค่าความผิดพลาด (MSE) = 238.59
 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256 × 256 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

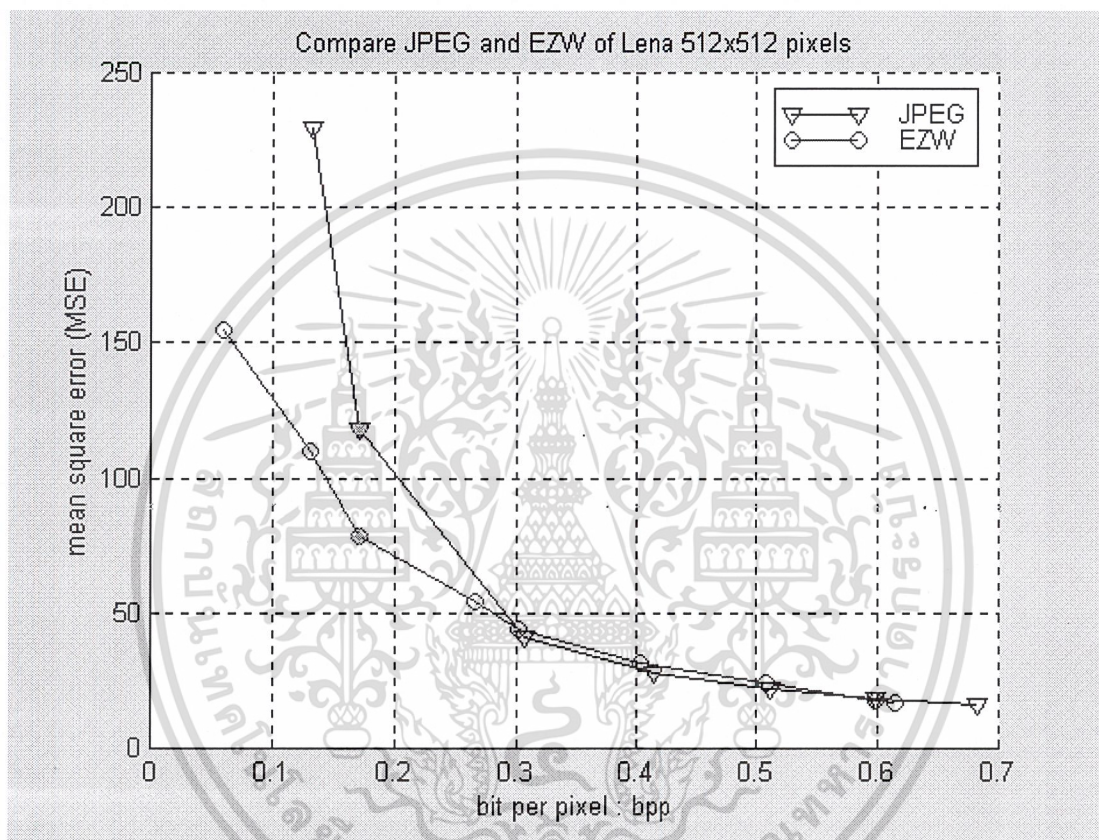


รูปที่ 4.30 ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธี JPEG
 ที่ขนาดภาพเท่ากับ 0.18 บิตต่อจุดภาพ และค่าความผิดพลาด (MSE) = 346.11
 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

4.6.2) นำภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.6.2



รูปที่ 4.31 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการของ EZW และ JPEG (ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)

จากรูปที่ 4.31 เห็นว่าในขนาดของภาพที่ต่ำกว่า 0.3 bpp วิธีการของ EZW จะมีค่าความผิดพลาดของการลดขนาดข้อมูลที่น้อยกว่าการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีของ JPEG จากรูปที่ 4.28 ซึ่งได้ทดสอบรูปภาพชนิดเดียวกันแต่ขนาดแตกต่างกันพบว่าผลของการลดขนาดข้อมูลนั้นแตกต่างกันอย่างเห็นได้ชัด เนื่องด้วยในระดับภาพที่มีรายละเอียดที่สูงขึ้น จะมีองค์ประกอบของสัญญาณในภาพที่ละเอียดขึ้นตามไปด้วย ดังนั้นการวิเคราะห์ทางด้านความถี่ที่อาศัยการแยกแยะแบนด์ของความถี่เป็นความถี่ย่อยๆ โดยใช้การแปลงเวฟเลตก็จะสามารถแบ่งแบนด์ของความถี่ได้ละเอียดมากขึ้นตามไปด้วย อาทิเช่น ภาพขนาด

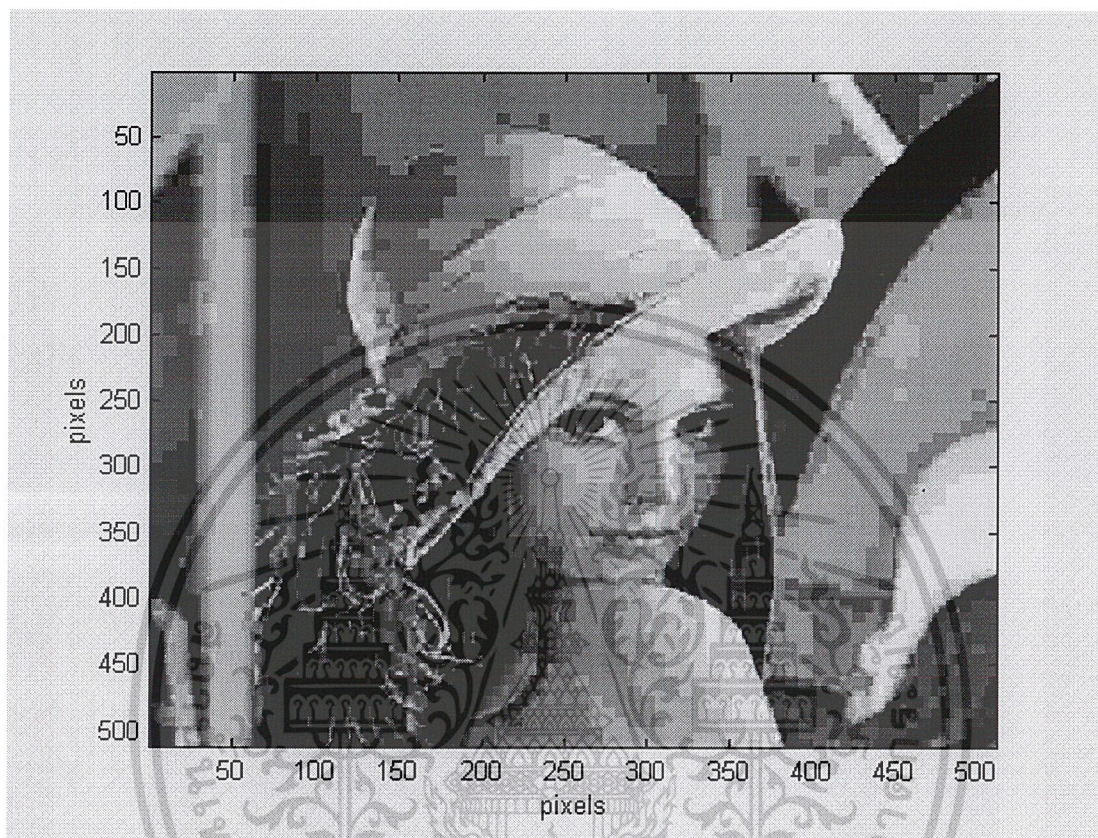
256×256 จุดภาพ เมื่อทำการแปลงเวฟเลต จะถูกแบ่งแบนด์ของความถี่ออกเป็น 8 แบนด์ และในกรณีที่ไม่ว่าขนาดภาพเป็น 512×512 จุดภาพจะสามารถแบ่งแบนด์ของความถี่ได้เป็น 9 แบนด์ ซึ่งจะมีควมใช้

ละเอียดในการแบ่งความถี่เพิ่มขึ้น ยิ่งในระดับภาพที่ละเอียดขึ้นไปลักษณะของการใช้การแปลงเวฟเลตก็จะมี ประสิทธิภาพมากยิ่งขึ้น ในรูปที่ 4.35 และรูปที่ 4.36 ทำการแสดงผลภาพที่มีขนาดเท่ากับ 0.171 บิตต่อจุดภาพ ของวิธีการลดขนาดข้อมูลภาพแบบ EZW และ JPEG ตามลำดับ



รูปที่ 4.32 แสดงภาพที่ผ่านการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการ EZW
ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.171 บิตต่อจุดภาพ (bpp) และค่าความผิดพลาด (MSE) เท่ากับ 78.71
(ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)

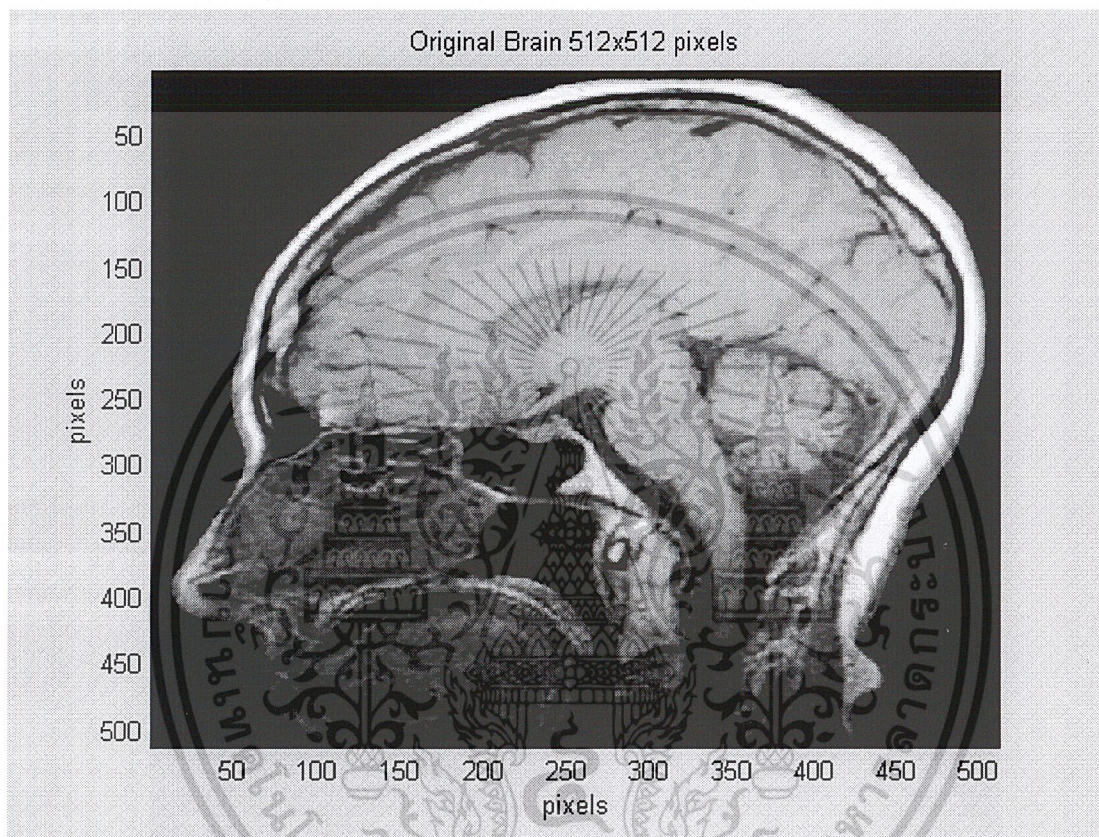
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.33 แสดงภาพที่ผ่านการลดขนาดข้อมูลด้วยวิธีการ JPEG
 ที่มีขนาดของข้อมูลเป็น 0.171 บิตต่อจุดภาพ (bpp) และค่าความผิดพลาด (MSE) เท่ากับ 117.72
 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 512×512 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

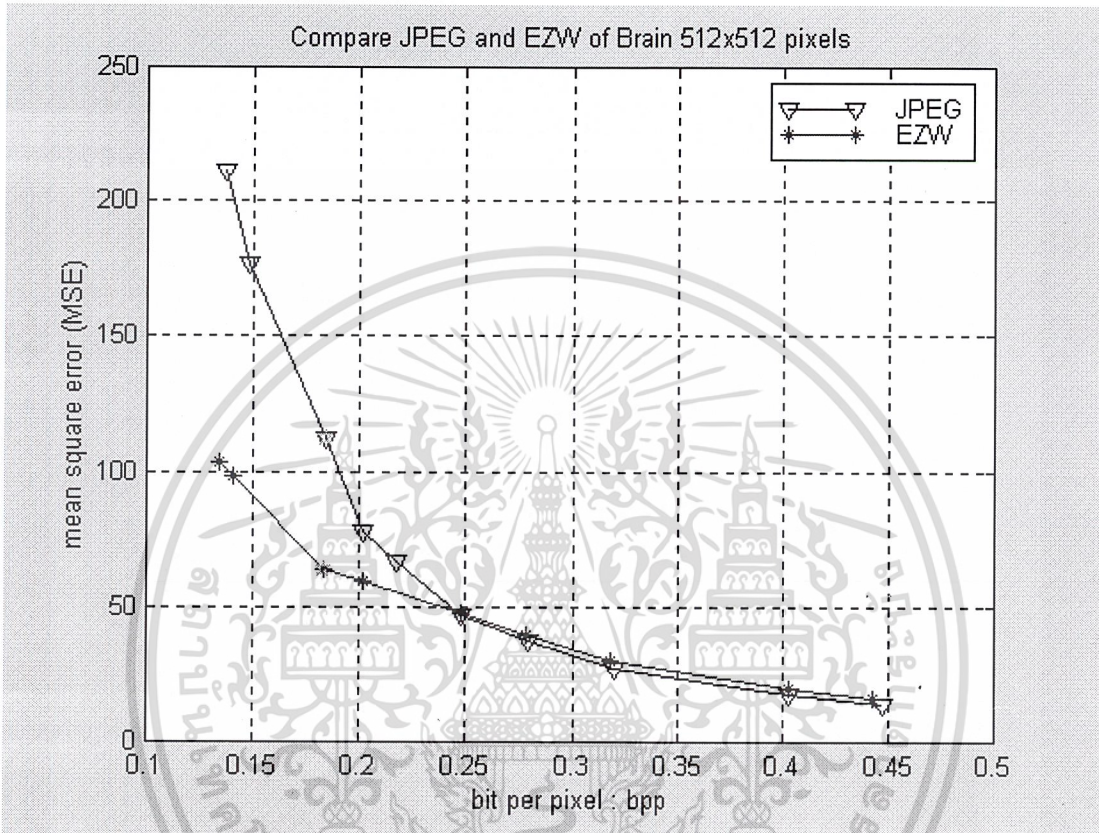
4.6.3) นำภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ



รูปที่ 4.34 แสดงภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบที่นำมาลดขนาดข้อมูล

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

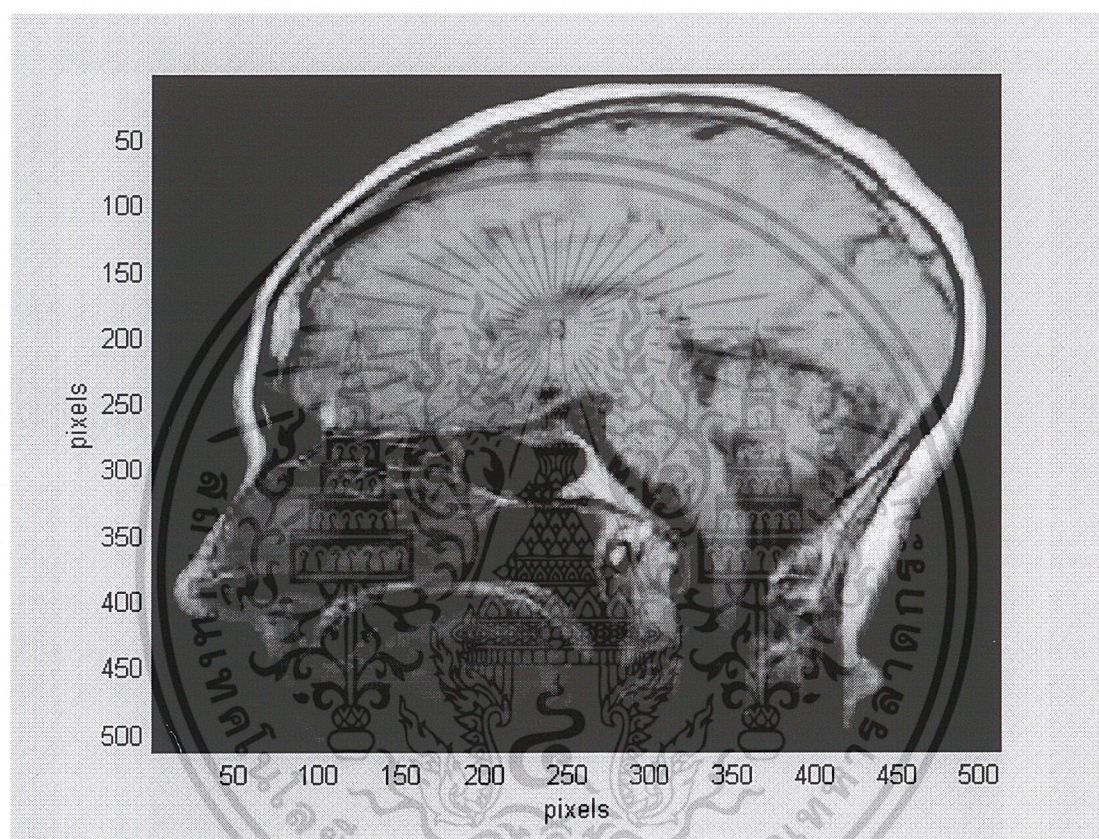
ผลการทดลอง 4.6.3



รูปที่ 4.35 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพระหว่างวิธีการ EZW และ JPEG (ภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ)

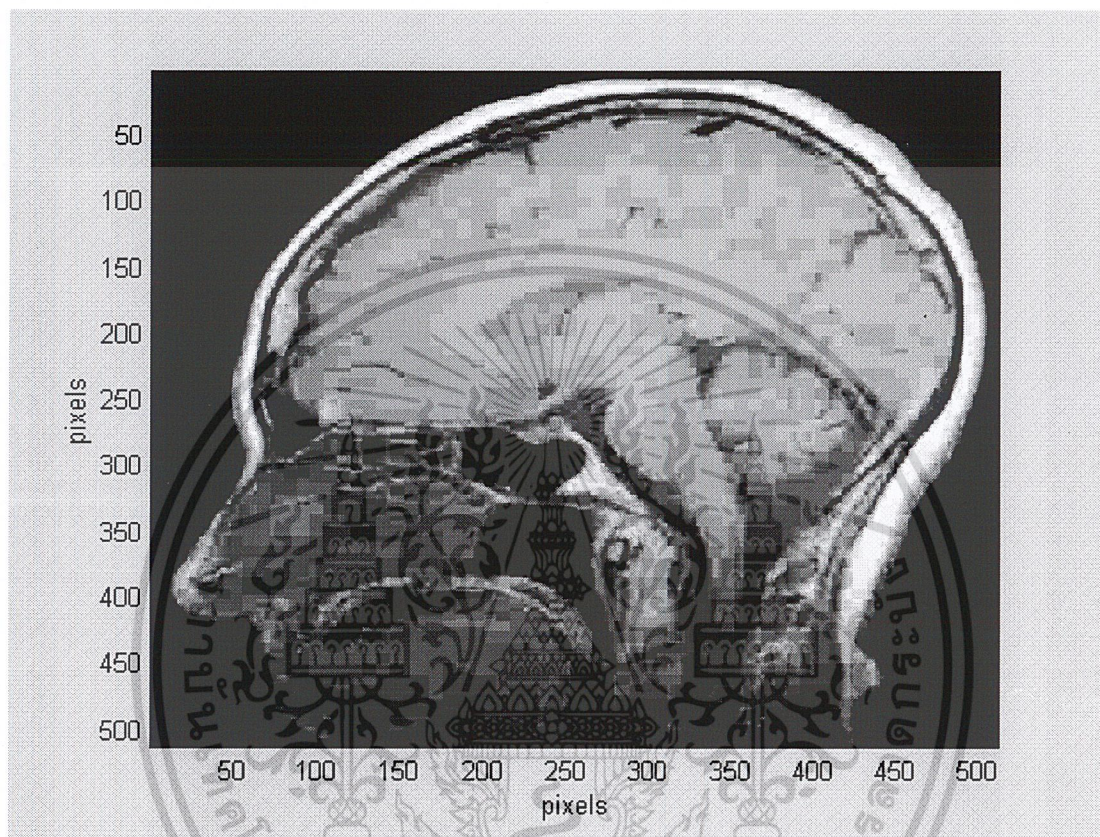
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

แสดงภาพที่มีอัตราของจำนวนบิตต่อจุดภาพที่ประมาณเท่ากับ 0.184 บิตต่อจุดภาพ ของวิธีลดขนาดข้อมูล ด้วยวิธี EZW และ JPEG ได้ดังรูปที่ 4.36 และ 4.37 ตามลำดับ



รูปที่ 4.36 แสดงภาพที่มีขนาด 0.1835 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลภาพโดยวิธีการของ EZW
(ภาพ Brain ขนาด 512×512 จุดภาพ)

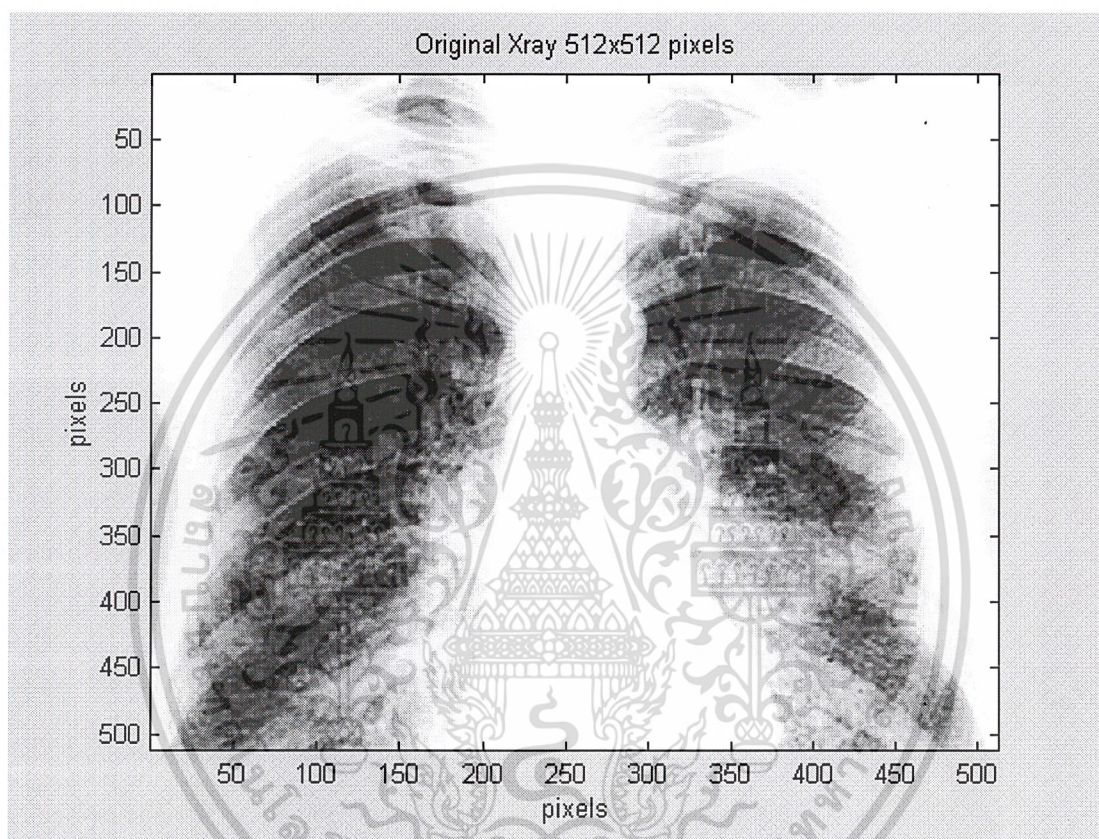
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.37 แสดงภาพที่มีขนาด 0.184 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลภาพ โดยวิธีการของ JPEG

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

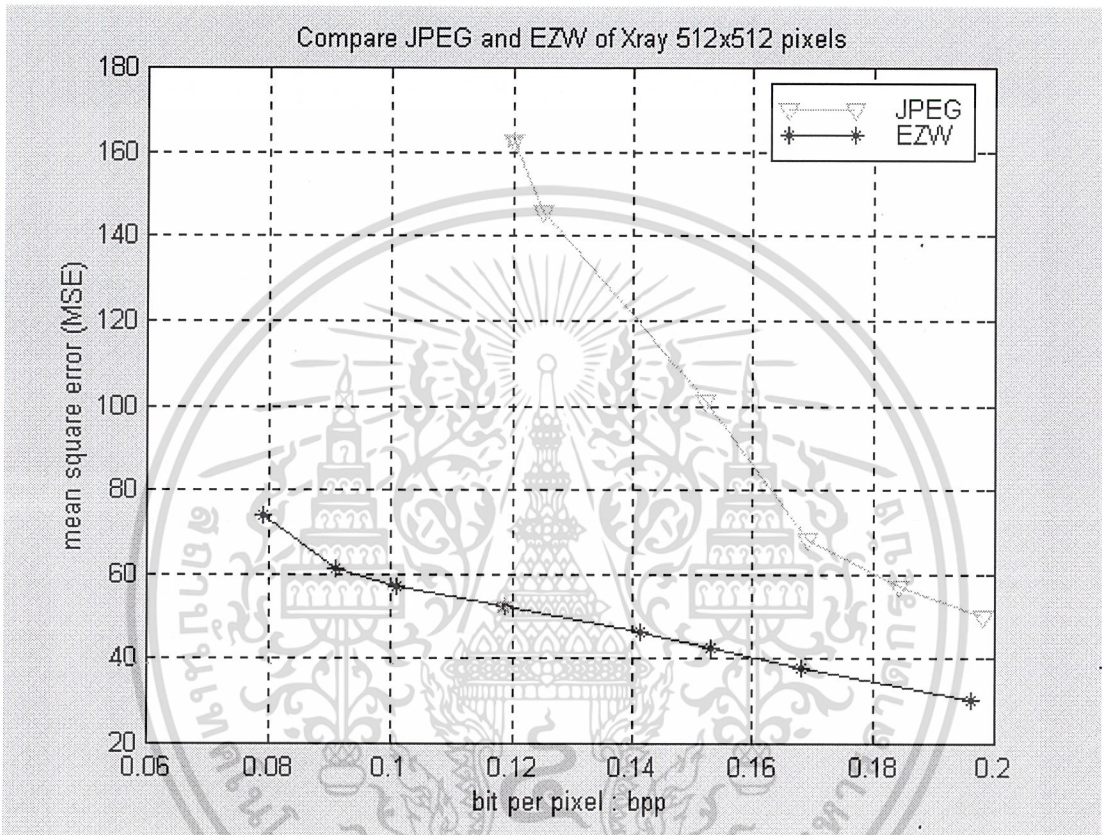
4.6.4) นำภาพ Xray ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ



รูปที่ 4.38 แสดงภาพ Xray ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบที่นำมาลดขนาดข้อมูล

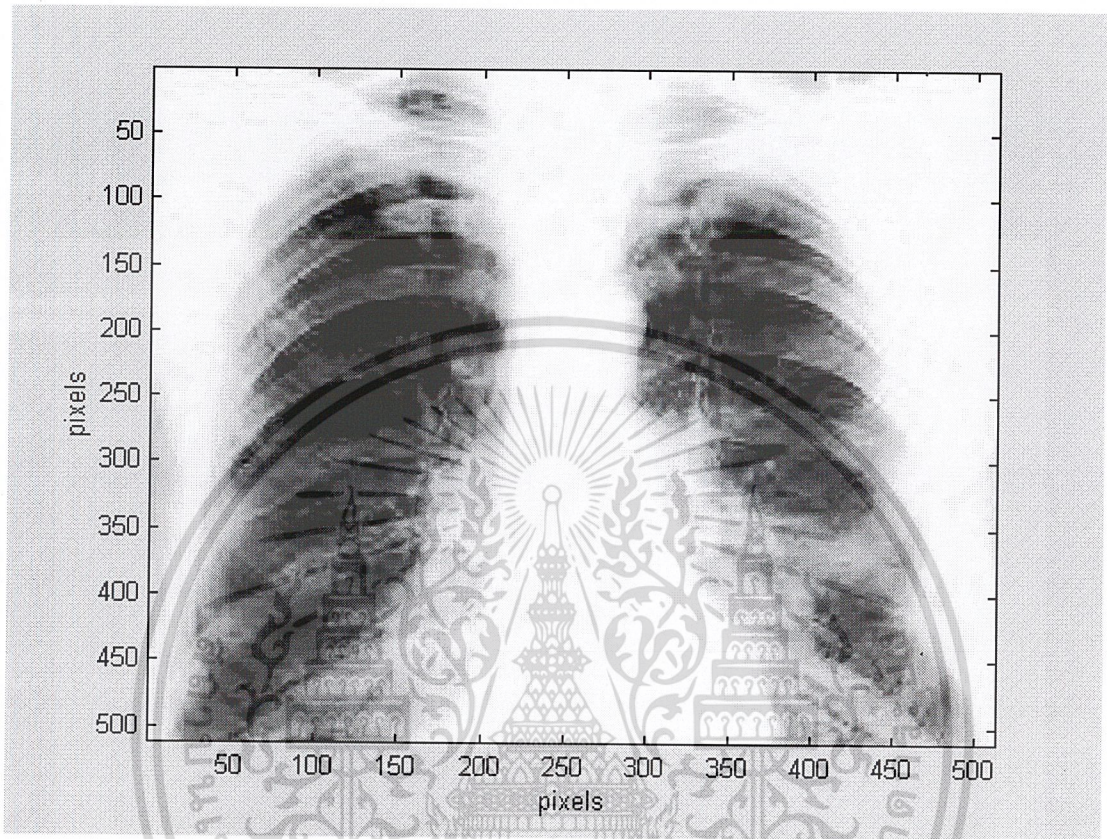
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ผลการทดลอง 4.6.4



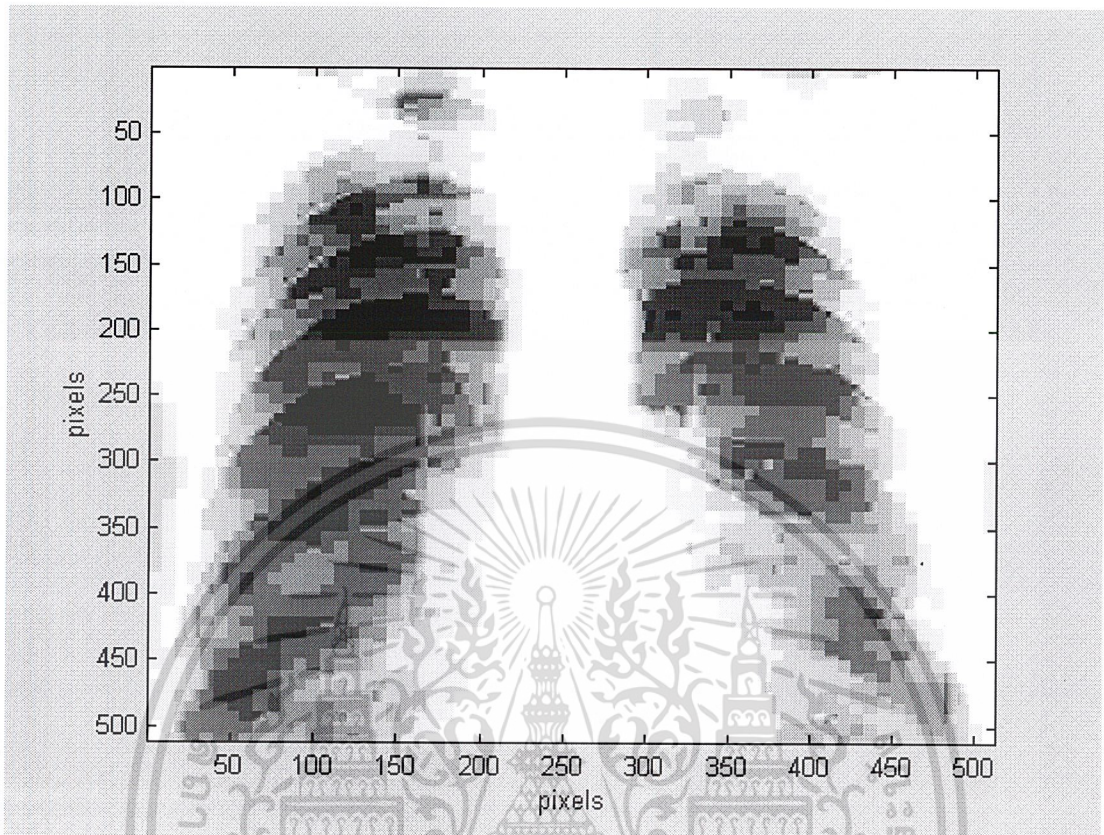
รูปที่ 4.39 กราฟแสดงผลการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW และ JPEG

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.40 แสดงภาพที่มีขนาด 0.119 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลโดยวิธีการ EZW
มีค่าความผิดพลาด (MES) = 52.34

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.41 แสดงภาพที่มีขนาด 0.120 bpp ที่ทำการลดขนาดข้อมูลโดยวิธีการ JPEG
มีค่าความผิดพลาด (MSE) = 162.49

จากผลการทดลองในการทดลองที่ 4.6 เห็นได้ว่าการลดขนาดข้อมูลโดยการแปลงเวฟเลตแบบไม่ต่อเนื่องโดยการนำมาเข้ารหัส EZW สามารถที่จะลดข้อมูลภาพได้ต่ำกว่า 1 บิตต่อจุดภาพ โดยที่มีค่าความผิดพลาดของข้อมูลภาพต่ำกว่าวิธีการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการ JPEG โดยภาพที่ลดขนาดโดยวิธี EZW สามารถที่จะดูรายละเอียดภายในภาพได้ แต่ในขณะที่วิธีการของ JPEG นั้นภาพจะแตกออกเป็นบล็อกๆ แต่จะให้ขอบของภาพที่คมชัดกว่าวิธีการ EZW

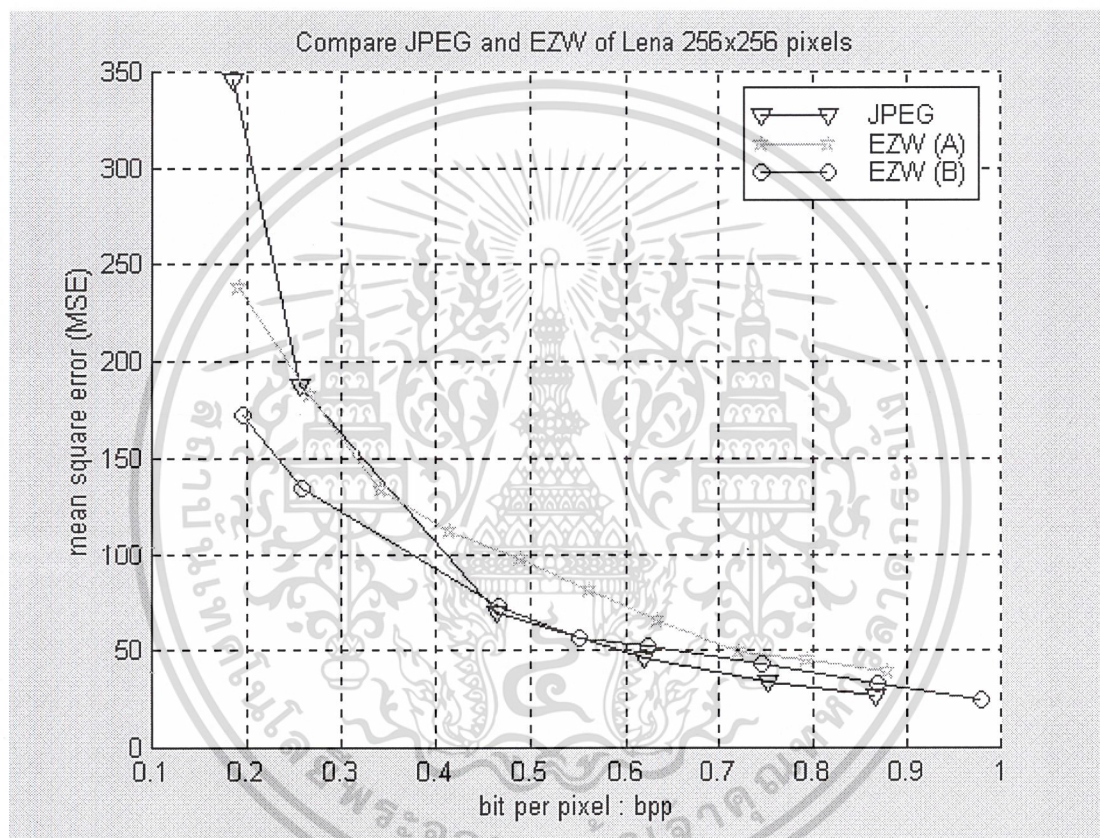
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทดลองที่ 4.7 ทดลองวิธีการเอ็มเบดดิซึโรที่ที่ปรับปรุงการเข้ารหัสสัญลักษณ์ขึ้นมาใหม่ (กล่าวไว้ในบทที่ 3)

4.7.1) รูปภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.7.1

ได้กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลเปรียบเทียบค่าความผิดพลาดของการลดขนาดข้อมูลกับอัลกอริทึมเก่า และวิธีการแจก แสดงดังรูปที่ 4.42 โดยอัลกอริทึมของ EZW เดิมเป็น EZW(A) และวิธีการที่ปรับปรุงคือ EZW(B)



รูปที่ 4.42 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการ EZW(A),EZW(B) และ JPEG

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

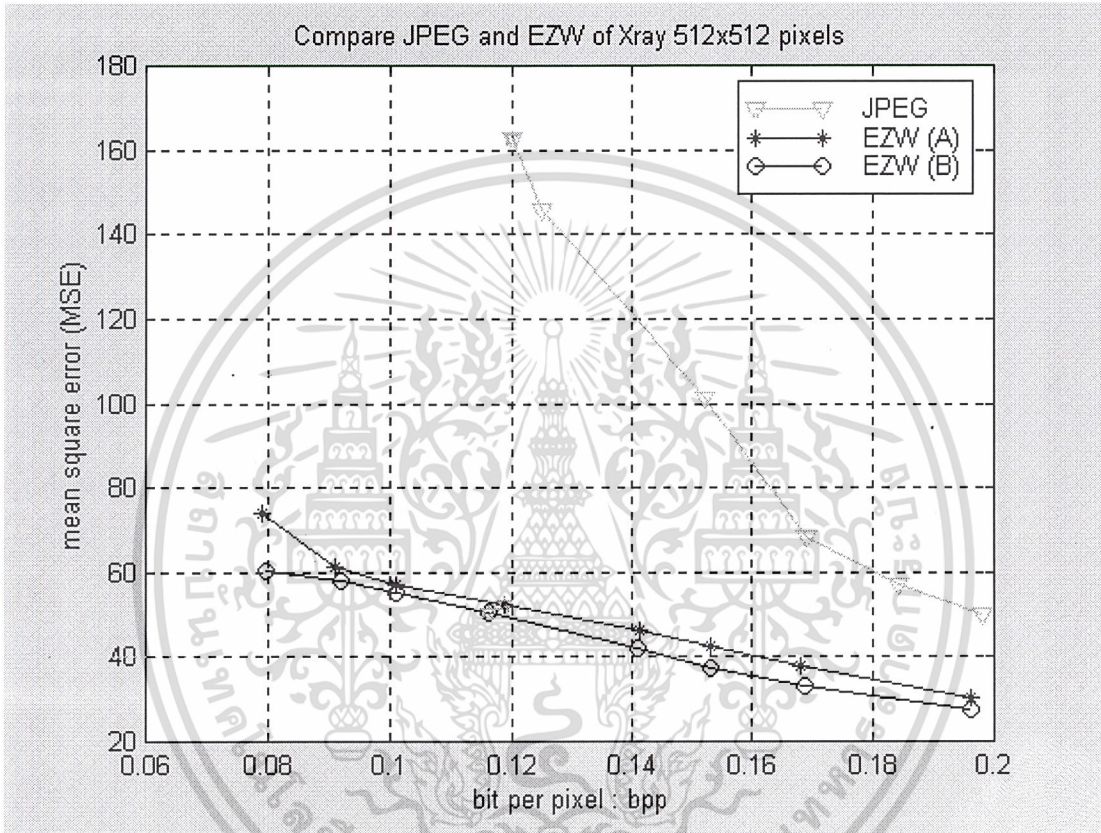


รูปที่ 4.43 ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW ที่ปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสใหม่
 มีขนาดเท่ากับ 0.19 bpp และค่าความผิดพลาด (MSE) = 172.15
 (ใช้ภาพ Lena ขนาด 256 × 256 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

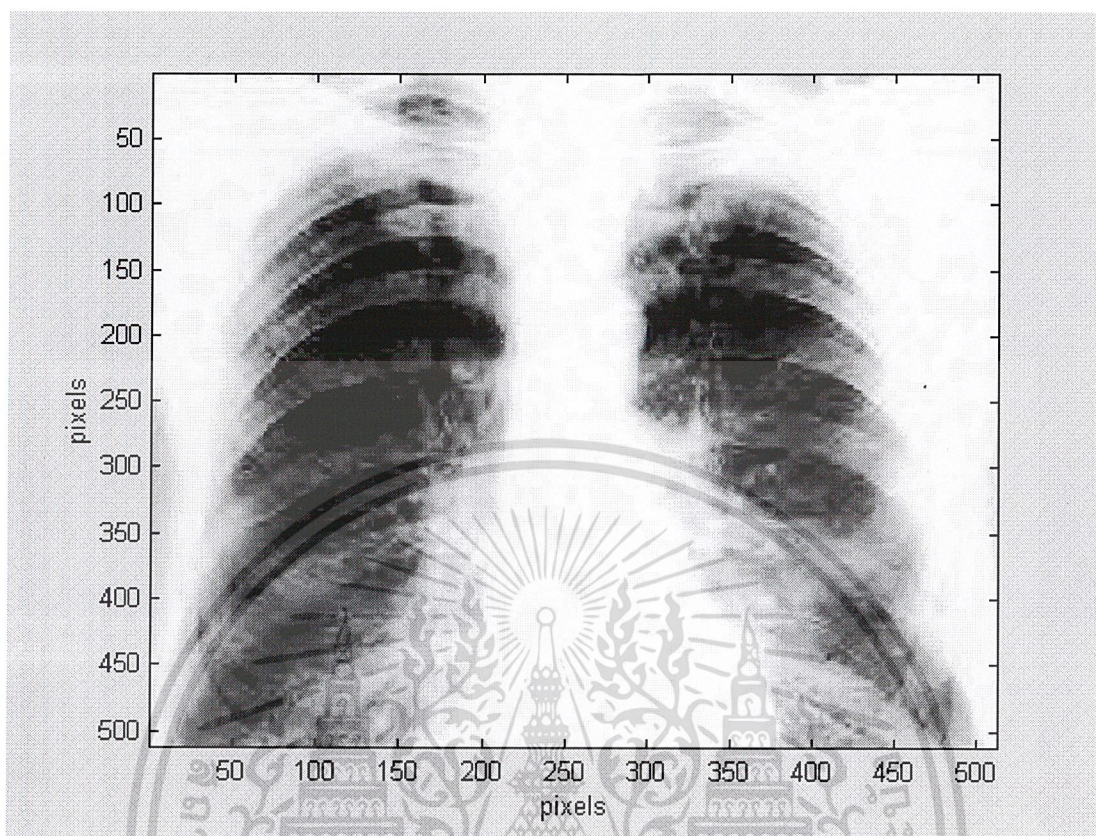
4.7.2) นำภาพ Xray ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ

ผลการทดลอง 4.7.2



รูปที่ 4.44 กราฟแสดงผลของการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธีการ EZW(A), EZW(B) และ JPEG

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 4.45 ภาพที่ได้จากการลดขนาดข้อมูลภาพด้วยวิธี EZW ที่ปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสใหม่ มีขนาดเท่ากับ 0.116 bpp และค่าความผิดพลาด (MSE) = 50.57

จากการนำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบมาทดลองการลดขนาดข้อมูลภาพเมื่อเปรียบเทียบกับผลในการทดลองที่ 4.6.1 ในรูปที่ 4.28 พบว่าวิธีการปรับปรุงการเข้ารหัสใหม่สามารถที่จะให้ค่าความผิดพลาดของภาพต่ำลง ในอัตราของจำนวนบิตต่อจุดภาพที่เท่าเดิม โดยภาพในรูปที่ 4.45 เป็นภาพที่มีขนาดของจำนวนบิตต่อจุดภาพที่เท่ากับภาพในรูปที่ 4.29 และ รูปที่ 4.30

และเมื่อนำภาพ Xray ขนาด 512×512 จุดภาพ เป็นภาพต้นแบบ จะได้ผลในรูปที่ 4.44 และภาพในรูปที่ 4.45 ทำการแสดงผลของภาพที่มีอัตราจำนวนบิตต่อจุดภาพที่เท่ากับภาพในรูปที่ 4.40 และรูปที่ 4.41

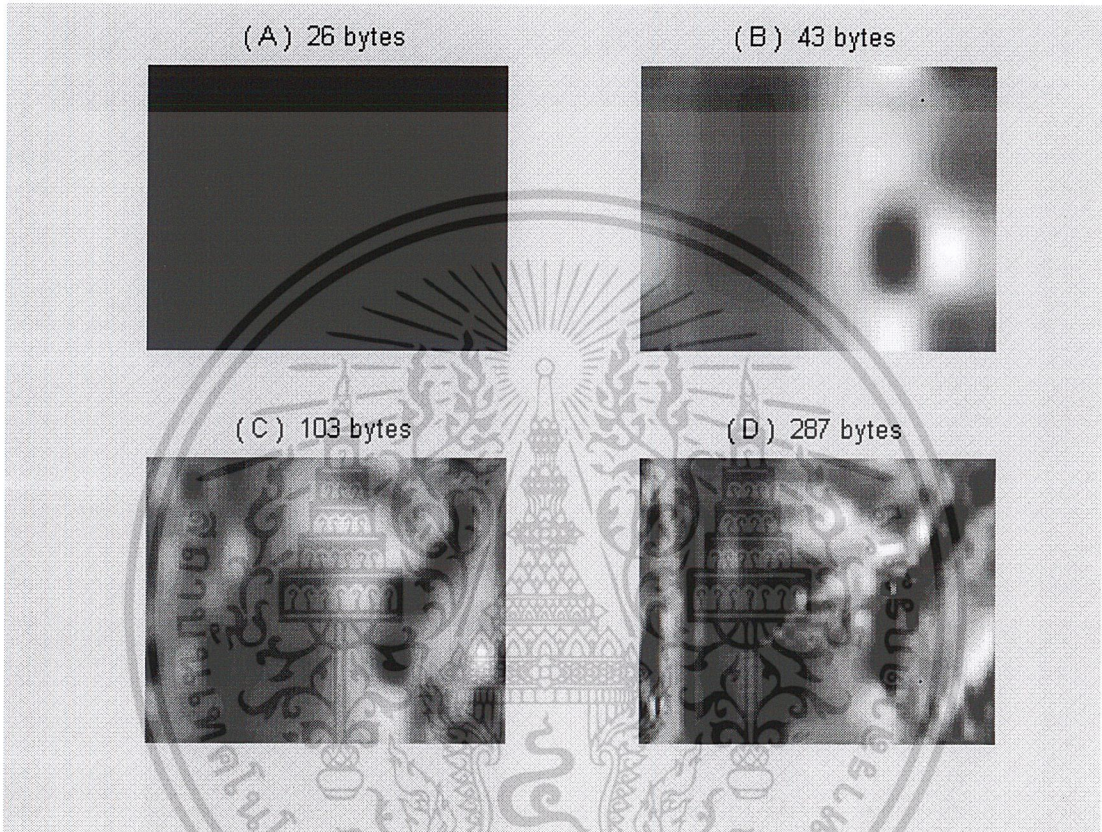
ดังนั้น การปรับปรุงวิธีการเข้ารหัสใหม่นี้จะให้ผลของการลดขนาดข้อมูลที่เป็นที่น่าพอใจกว่า

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทดลองที่ 4.8 ทดลองนำวิธีการเอ็มเบดดิชันโรทริมาทำการแสดงผลข้อมูลแบบโปรเกรสซีฟ

4.8.1) ทำการนำภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ มาเข้ารหัสและแสดงผลแบบโปรเกรสซีฟ แสดงดังรูปที่ 4.46

ผลการทดลอง 4.8.1



รูปที่ 4.46 แสดงผลภาพแบบโปรเกรสซีฟที่ใช้วิธีการเอ็มเบดดิชันโรทริมาเข้ารหัสข้อมูล (ภาพ Lena ขนาด 256×256 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

(E) 636 bytes



(F) 1358 bytes



(G) 3027 bytes



(H) 5855 bytes



(I) 9890 bytes



(J) 14590 bytes

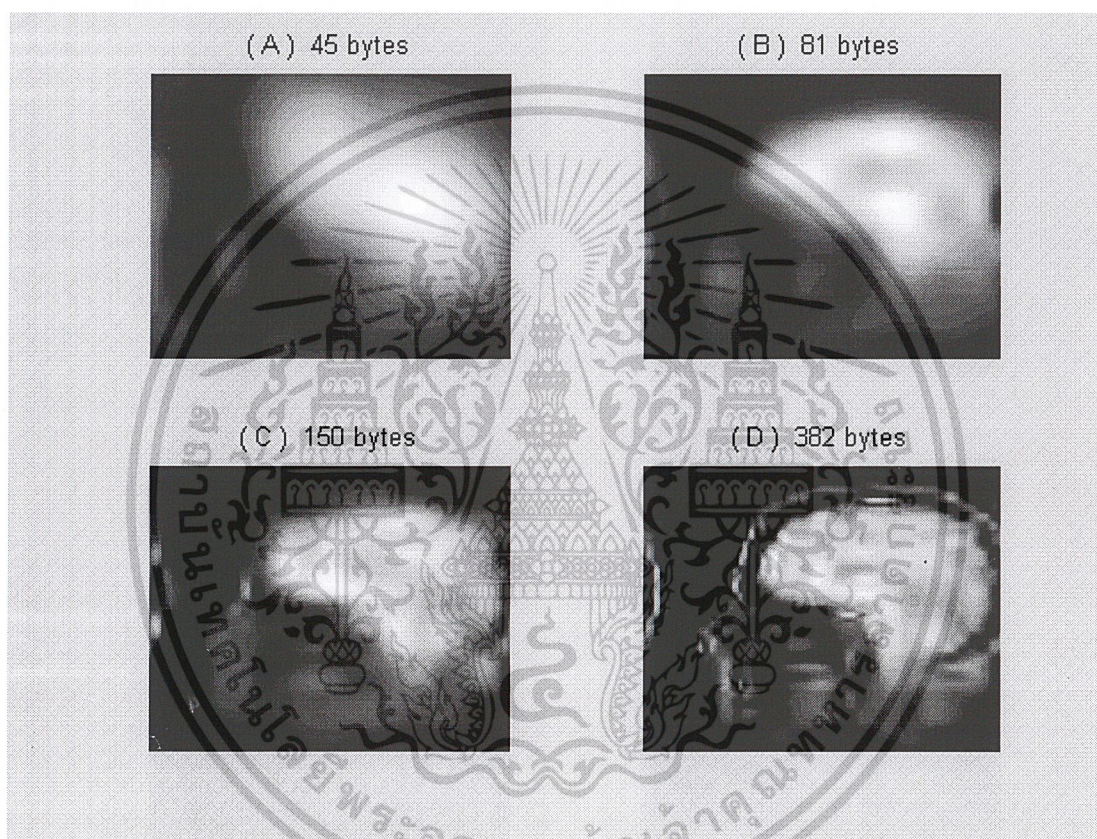


เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาติให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

รูปที่ 4.46 (ต่อ)

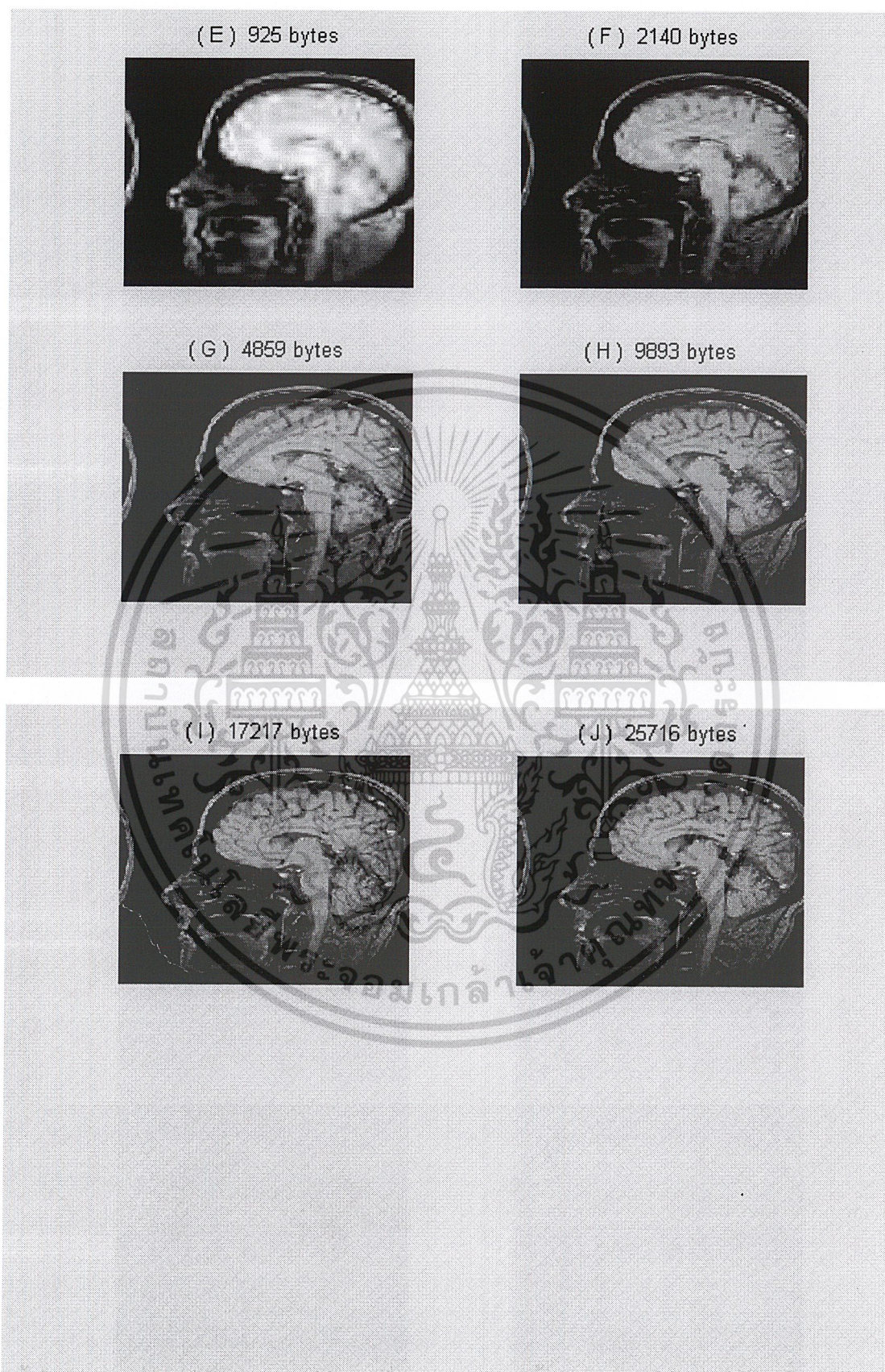
4.8.2) ทำการนำภาพ Brain ขนาด 256×256 จุดภาพ มาเข้ารหัสและแสดงผลแบบโปรเกรสซีฟ แสดงผลดังรูปที่ 4.47

ผลการทดลอง 4.8.2



รูปที่ 4.47 แสดงผลภาพแบบโปรเกรสซีฟที่ใช้วิธีการเอ็มเบดดิซิริโตรีมาเข้ารหัสข้อมูล
(ภาพ Brain ขนาด 256×256 จุดภาพ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 รูปที่ 4.47 (ต่อ)
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

จากการทดลองที่ 4.8 จะเห็นได้ว่า ในการแสดงผลครั้งแรกๆ ภาพจะมีลักษณะหยาบและค่อยๆ มีความคมชัดมากขึ้นในการแสดงผลครั้งต่อไป และเมื่อทำการพิจารณาภาพทั้งหมดแล้วพบว่าภาพในการแสดงผลก่อนหน้าเหมือนกับเป็นภาพในการแสดงผลครั้งต่อไปที่ผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ ดังนั้นจึงสามารถทำการแสดงภาพแบบโปรเกรสซีฟได้อีกวิธีหนึ่ง โดยนำการแปลงเวฟเล็ตมาใช้เป็นตัวกรอง เพราะการแปลงเวฟเล็ตนี้สามารถเทียบได้กับการทำการแบ่งแบนด์ความถี่ของภาพนั่นเอง ดังนั้นถ้าทำการแบ่งข้อมูลเป็นเฟรมของข้อมูลที่ระดับของการแสดงผล ก็สามารถส่งข้อมูลเพื่อให้ปลายทางแสดงผลของภาพแบบโปรเกรสซีฟได้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

5.1 บทวิจารณ์

การแปลงเวฟเล็ตเป็นการแปลงข้อมูลจากโดเมนของเวลา ให้ไปอยู่ในระนาบของเวลาและความถี่ โดยเหมือนกับการแยกสัญญาณที่ต้องการพิจารณาออกเป็นองค์ประกอบของสัญญาณย่อยๆ ที่เกิดขึ้นในช่วงเวลาต่างๆ การนำข้อมูลระดับเทาของภาพมาผ่านการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องให้เป็นองค์ประกอบของภาพในระนาบของเวลาและความถี่ โดยวิธีการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องด้วยวิธีไม่มาตรฐาน[7] จะเปรียบเสมือนการนำเอาภาพต้นแบบมาผ่านการกรองตามช่วงความถี่เพื่อสร้างเป็นภาพแบนด์ย่อย ซึ่งสัมพันธ์ที่ใช้สำหรับการกรองความถี่นี้จะเป็นสัมพันธ์ของเวฟเล็ตฟังก์ชัน โดยขึ้นอยู่กับเวฟเล็ตฟังก์ชันที่นำมาใช้ โดยสัมพันธ์เหล่านี้จะมีคุณสมบัติเป็นตัวกรองความถี่ที่มีการตอบสนองอิมพัลส์ที่จำกัด[8] โดยจะให้เฟสของสัญญาณที่เป็นเชิงเส้น ทำให้การแยกองค์ประกอบของความถี่ แล้วนำความถี่เหล่านั้นมารวมกัน ก็จะได้สัญญาณตัวเดิมกลับขึ้นมา การเลือกฟังก์ชันเวฟเล็ตที่มีลักษณะคล้ายกับส่วนประกอบย่อยๆ ของสัญญาณอินพุต จะส่งผลให้การแยกองค์ประกอบของสัญญาณกระทำได้ดียิ่งขึ้นจากการทดลองพบว่าข้อมูลภาพจะมีความต่อเนื่องของสัญญาณอยู่มากในเนื้อหาของภาพ ดังนั้นถ้าทำการเลือกเวฟเล็ตฟังก์ชันที่ให้ความต่อเนื่องของข้อมูลก็จะทำให้ได้คุณภาพของเนื้อหาภาพที่ดี และในทางกลับกันขอบของภาพก็จะไม่มีความต่อเนื่องของข้อมูล ถ้าใช้เวฟเล็ตฟังก์ชันที่ไม่ให้ความต่อเนื่องของข้อมูลเช่นฮาร์ฟังก์ชัน ก็จะทำให้ได้ขอบของภาพที่คมมากขึ้น แต่เนื้อหาภาพแย่งได้ ดังนั้นการเลือกใช้ฟังก์ชันเวฟเล็ตชนิดใดจะต้องพิจารณาเลือกให้เหมาะสมสำหรับการนำไปประยุกต์ใช้งาน

การนำสัมพันธ์เวฟเล็ตมาเข้ารหัสข้อมูล เป็นขั้นตอนสำคัญในการลดขนาดข้อมูล โดยการลดขนาดข้อมูลภาพจะเกิดขึ้นในกระบวนการนี้ วิธีการที่นำเสนอในปริญญาพนธ์นี้คือการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรตรี โดยวิธีการนี้จะขั้นตอนที่ไม่สามารถย้อนกลับได้ เพราะขั้นตอนในการถอดรหัสไม่สามารถทำการระบุค่าของสัมพันธ์ที่ตำแหน่งแน่นอน เป็นการประมาณค่าของข้อมูลต้นแบบ

การเข้ารหัสเอ็มเบดดิชี่โรตรีจะทำการจัดสัมพันธ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องเป็นชุดรหัสของข้อมูล โดยจำนวนของชุดรหัสนั้นขึ้นอยู่กับคุณภาพและอัตราการลดขนาดข้อมูลที่ต้องการนำชุดของรหัสดังกล่าวมาผ่านการเข้ารหัสเลขคณิตเพื่อทำการลดรหัสข้อมูลในขั้นตอนสุดท้าย

การนำเอาการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องมาใช้สำหรับการส่งข้อมูลภาพแบบโปรเกรสซีฟสามารถนำเอาการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรตรีมาใช้งานได้ เพราะวิธีการเข้ารหัสเอ็มเบดดิชี่โรตรีจะทำการเข้ารหัสในแบนด์ที่เป็นองค์ประกอบสำคัญของภาพก่อน นั่นคือองค์ประกอบทางความถี่ต่ำ และตามมาด้วยรายละเอียดของภาพที่เป็นองค์ประกอบทางความถี่สูง

จากการทดลองพบว่าเมื่อทดลองนำภาพ Lena ซึ่งเป็นภาพมาตรฐาน มาทำการทดลองการลดขนาดข้อมูลภาพโดยการแปลงเวฟเล็ต ที่นำสัมพันธ์ของภาพที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตมาผ่านการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรตรี พบว่าค่าของสัมพันธ์ที่ได้เมื่อนำมาเข้ารหัสจะเกิดชี่โรตรีที่น้อยเนื่องจากภาพ Lena จะมีรายละเอียดของภาพที่มาก แต่ในกรณีของภาพเอ็กซ์เรย์ ที่นำมาใช้ในการทดลองภาพจะมีไม่วาร์ณใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คิดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

พื้นภาพที่เป็นระดับสีเดียวกันเป็นจำนวนมาก คือพื้นสีของฟิล์มเอ็กซ์เรย์ ดังนั้นเมื่อนำภาพนี้มาแปลงเวฟ เล็ตแบบไม่ต่อเนื่องแล้วนำไปเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรทรีจะเกิดชี่โรทรีเป็นจำนวนมากกว่าภาพของ Lena ซึ่งจะทำให้การลดขนาดข้อมูลภาพมีประสิทธิภาพได้มากกว่า

5.2 บทสรุป

การลดขนาดข้อมูลภาพ ด้วยวิธีการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่องแล้วนำสัมประสิทธิ์ที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต ไปผ่านการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรทรี จากการทดลองสามารถลดขนาดข้อมูลภาพได้ต่ำกว่า 1 บิตต่อจุดภาพได้ โดยที่ค่าความผิดพลาดของภาพมีค่าที่อยู่ในระดับที่ทัดเทียมกับมาตรฐานของเจเพก และสามารถพอที่จะรับรู้รายละเอียดภายในภาพนั้นได้

แนวทางปรับปรุงและพัฒนา

การปรับปรุงการแปลงเวฟเล็ตแบบไม่ต่อเนื่อง

ควรทดลองหาเวฟเล็ตฟังก์ชันอื่นๆ มาใช้งานหรือทำการสร้างเวฟเล็ตฟังก์ชันที่เหมาะสมสำหรับข้อมูลภาพที่มีลักษณะตามคุณสมบัติของข้อมูลภาพ เพื่อการแปลงเวฟเล็ตที่เหมาะสมกับข้อมูลภาพที่สุด

การปรับปรุงการเข้ารหัสข้อมูล

เนื่องด้วยวิธีการเข้ารหัสแบบเอ็มเบดดิชี่โรทรีมีความซับซ้อน และช้า อันเนื่องมาจากวิธีการสแกนค่าสัมประสิทธิ์ ดังนั้นถ้าปรับปรุงวิธีการสแกนค่าสัมประสิทธิ์ให้รวดเร็วขึ้นก็จะทำให้นำใช้งานมากยิ่งขึ้น

การกำหนดคุณภาพของข้อมูลภาพเอาต์พุต เนื่องจากในปริญญาณิพนธ์นี้ได้เขียน โปรแกรม กำหนดเฉพาะขนาดเอาต์พุตที่ต้องการเท่านั้น มิได้กำหนดถึงคุณภาพของภาพเอาต์พุตที่ได้

การพัฒนา

ควรพัฒนาการเขียน โปรแกรมส่งข้อมูลแบบโปรเกรสซีฟโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต เพื่อให้สามารถนำวิธีการลดขนาดข้อมูลภาพโดยการใช้การแปลงเวฟเล็ตไปประยุกต์ใช้งานได้จริง

การนำการแปลงเวฟเล็ตมาวิเคราะห์ข้อมูลภาพก่อนที่จะนำไปผ่านการเข้ารหัสลดขนาดข้อมูลภาพ อาทิเช่น อาทิเช่น ช่วยในการวิเคราะห์ภาพ เช่นการหาขอบ แล้วทำการลดข้อมูลในส่วนของพื้นผิว เพื่อในการสื่อสารอาจไม่จำเป็นในรายละเอียดในพื้นที่ผิวมากนัก หรือทำการวิเคราะห์หาจุดสำคัญของภาพ แล้วลดข้อมูลที่ไม่มีความสำคัญออกไป เช่นการนำมาประยุกต์ทางการแพทย์ในภาพเอ็กซ์เรย์ อาจต้องการวิเคราะห์เพียงบางส่วน บางจุดเท่านั้น ไม่จำเป็นต้องรักษารายละเอียดในส่วนอื่น ๆ นั่นก็คือ สามารถลดข้อมูลในส่วนที่ไม่จำเป็นลงได้ นั่นเอง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ภาคผนวก

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

โปรแกรมในภาคผนวก

	หน้า
โปรแกรมที่ 1. โปรแกรมการแปลงภาพด้วยเวฟเล็ตด้วยวิธีมาตรฐาน	145
โปรแกรมที่ 2 โปรแกรมการแปลงภาพกลับด้วยวิธีมาตรฐาน	146
โปรแกรมที่ 3 โปรแกรมการแปลงภาพด้วยเวฟเล็ตด้วยวิธีไม่มาตรฐาน	146
โปรแกรมที่ 4 โปรแกรมแปลงกลับด้วยวิธีไม่มาตรฐาน	146
โปรแกรมที่ 5 โปรแกรมการเข้ารหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี	147
โปรแกรมที่ 6 โปรแกรมการถอดรหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี	151
โปรแกรมที่ 7 โปรแกรมการเข้ารหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี โดยพัฒนาวิธีการเข้ารหัส	155
โปรแกรมที่ 8 โปรแกรมการถอดรหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี โดยพัฒนาวิธีการถอดรหัส	159
โปรแกรมที่ 9 โปรแกรมหาค่าเทรซโฮลจากการตั้งค่าความผิดพลาด	162
โปรแกรมที่ 10 โปรแกรมปิดเทรซโฮล	162
โปรแกรมที่ 11 โปรแกรมหาค่าความผิดพลาดของภาพ	163
โปรแกรมที่ 12 โปรแกรมหาค่าเอ็นโทรปี	163
โปรแกรมที่ 13 โปรแกรมตรวจสอบขนาดของข้อมูลภาพ	164
โปรแกรมที่ 14 โปรแกรมเข้ารหัส 8 บิต	164
โปรแกรมที่ 15 โปรแกรมถอดรหัส 8 บิต	165
โปรแกรมที่ 16 โปรแกรมการแปลงเวฟเล็ต	166
โปรแกรมที่ 17 โปรแกรมการแปลงกลับเวฟเล็ต	166
โปรแกรมที่ 18 โปรแกรมแสดงผลภาพแบบโปรแกรมสซีพี	167
โปรแกรมที่ 19 โปรแกรมถอดรหัสจากการแบ่งข้อมูลสำหรับการแสดงผลแบบโปรแกรมสซีพี	169
โปรแกรมที่ 20 โปรแกรมการเข้ารหัส-ถอดรหัสเลขคณิต	175
โปรแกรมที่ 21 โปรแกรมเมนู	183
โปรแกรมที่ 22 โปรแกรมเรียกเพิ่มข้อมูลบนเมนู	184
โปรแกรมที่ 23 โปรแกรมบ่อนค่าอัตราการบีบอัดข้อมูล	185
โปรแกรมที่ 24 โปรแกรมแสดงผลของภาพที่ทำการบีบอัดข้อมูล	186
โปรแกรมที่ 25 โปรแกรมจัดเก็บข้อมูลภาพ	186
โปรแกรมที่ 26 โปรแกรมแสดงภาพจากเพิ่มข้อมูล	187
โปรแกรมที่ 27 โปรแกรมแสดงภาพหน้าต่าง ผลของภาพที่ทำการบีบอัด	187
โปรแกรมที่ 28 โปรแกรมแสดงรายละเอียดของภาพที่ทำการบีบอัดข้อมูล	187
โปรแกรมที่ 29 โปรแกรมเมนูการเข้ารหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี	188
โปรแกรมที่ 30 โปรแกรมเมนูการถอดรหัสเอ็มเบดดิชันโรทีรี	191

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
หมายเหตุ โปรแกรมที่ 20 ทำงานบนระบบปฏิบัติการคอส โดยเขียนจากภาษาซี
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมีเหตุดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.1

```

function g=stdn(c)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% standard transform
%%%%% c is input data (NxN)
%%%%% g is output data
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
d=[]; y=size(c);
for n=1:2
    c=c/sqrt(y(1));
    for row=1:y(1)
        w=y(2);
        while w>1
            for i=1:w/2
                d(i)    =( c(row,2*i-1) + c(row,2*i) )/sqrt(2);
                d(w/2+i)=( c(row,2*i-1) - c(row,2*i) )/sqrt(2);
            end
            c(row,1:w)=d(1:w);
            w=w/2;
        end
    end
    c=c';
end
g=c;

```

PROGRAM NO.2

```

function g=istdn(c)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% inverse standard transform
%%%%% c is input data (NxN)
%%%%% g is output data
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
d=[]; y=size(c);
for n=1:2
    c=c';
    for row=1:y(1)
        k=2;
        while k <=y(2)
            for i=1:k/2
                d(2*i-1) =( c(row,i) + c(row,k/2+i) )/sqrt(2);
                d(2*i)    =( c(row,i) - c(row,k/2+i) )/sqrt(2);
            end
            c(row,1:k)=d(1:k);
            k=2*k;
        end
    end
    c=c*sqrt(y(1));
end
g=round(c);

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.3

```

function g=nonstdn(c)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% nonstandard transform
%%%%% c is input data (NxN)
%%%%% g is output data
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
d=[]; [h,w]=size(c); c=c/h;
while h>1
    for n=1:2
        for row=1:h
            for i=1:h/2
                d(i)      =( c(row,2*i-1) + c(row,2*i) )/sqrt(2);
                d(h/2+i)=( c(row,2*i-1) - c(row,2*i) )/sqrt(2);
            end
            c(row,1:h)=d(1:h);
        end
        c=c';
    end
    h=h/2;
end
g=c;

```

PROGRAM NO.4

```

function g=inonstdn(c)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% inverse nonstandard transform
%%%%% c is input data (NxN)
%%%%% g is output data
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
d=[]; y=size(c); NJ=log2(y(1));
for j=1:NJ
    for n=1:2
        c=c';
        for row=1:2^j
            k=2^j;
            for i=1:k/2
                d(2*i-1) =( c(row,i) + c(row,k/2+i) )/sqrt(2);
                d(2*i)   =( c(row,i) - c(row,k/2+i) )/sqrt(2);
            end
            c(row,1:k)=d(1:k);
        end
    end
end
end
g=round(c*y(1));

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.5

```

function [header,symbols]=ezw_a(c,Nd)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           FUNCTION [HEADER,SYMBOLS]=EZW_A(c,Nd)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           EZW_A IS EZW ENCODING TO SYMBOLS
%           c IS FILE FOR ENCODE
%           Nd IS NUMBER OF DOMINANTS
%           HEADER IS HEADER FILE OF ENCODE
%           SYMBOLS IS SYMBOLS OF CODE
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%%% Initial value
dc=[]; ct=c; y=size(c); lv=log2(y(1));
hi_bi=ceil(log2(abs(max(c(:)))));
t0=2^(hi_bi)/2; % initial threshold
mid=(2^(hi_bi)+t0)/2; % medium value
header=[lv,t0,Nd]; % set header file
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%%% LOOP EZW
for d=1:Nd
    t=t0/2^(d-1); half_t=mid/2^(d-1); Ns=Nd+1-d; d=ones(y(1));
    k3=find( ct<=2*t & ct>t );
    k4=find( ct>=-2*t & ct<-t );
    k5=find( abs(c) > 2*t );
    d(k3)=65; % ' POS '
    d(k4)=66; % ' NEG '
    d(k5)=0; ct(k5)=0; % ' for skip '
    for j = 3:lv
        if j == 3
            for n = 1:4:5 % n=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                for m = 1:4:5 % m=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                    for u = n:2:n+2 % u=n:2:n+2^(j-1)-2
                        for v = m:2:m+2 % v=m:2:m+2^(j-1)-2
                            for row = u:u+1
                                for col = v:v+1
                                    td=d(row,col);
                                    ab_ct=abs(ct(row,col));
                                    rcmx=max([row col]);
                                    if td == 0
                                        else
                                            if td > 64
                                                if td == 65
                                                    dc=[dc 0 1]; % POS = 01
                                                else % td == 66
                                                    dc=[dc 1 0]; % NEG = 10
                                                end
                                            ds=1; half=half_t;
                                            while ds <= Ns
                                                if ab_ct > half
                                                    dc=[dc 1];
                                                    half=half + t/2^(ds+1);
                                                else % if ab_ct < half
                                                    dc=[dc 0];
                                                    half=half - t/2^(ds+1);
                                                end
                                                ds=ds+1;
                                            end
                                        else % td == 1
                                            ls=lv; r=1; IZ=0;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและข้อมูลอ้างอิงของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้


```

td=d(row,col);
ab_ct=abs(ct(row,col));
rcmax=max([row col]);
if td == 0;
else
  if td > 64
    if td == 65
      dc=[dc 0 1]; % POS = 01
    else % td == 66
      dc=[dc 1 0]; % NEG = 10
    end
    ds=1; half=half_t;
    while ds <= Ns
      if ab_ct > half
        dc=[dc 1];
        half=half + t/2^(ds+1);
      else % if ab_ct < half
        dc=[dc 0];
        half=half - t/2^(ds+1);
      end
      ds=ds+1;
    end
    % SPACE
  else % td == 1
    ls=lv; r=1; IZ=0;
    while ls > 1
      if rcmax <= 2^(r)
        row1=2^(ls-1)*...
          row-(2^(ls-1)-1)...
          :2^(ls-1)*row;
        col1=2^(ls-1)*...
          col-(2^(ls-1)-1)...
          :2^(ls-1)*col;
        ab_c=abs( ct(row1,col1) );
        if max(ab_c(:)) > t
          IZ=1; ls=1;
        end
      else
        r=r+1;
      end
      ls=ls-1;
    end
    if IZ == 1
      dc=[dc 1 1]; % IZ = 11
    else % if IZ == 0
      dc=[dc 0 0]; % ZTR = 00
      if rcmax > 2^(lv-1)
        else
          ls=lv; r=1;
          while ls > 1
            if rcmax <= 2^(r)
              row1=2^(ls-1)*...
                row-(2^(ls-...
                  1)-1):2^(ls-...
                  1)*row;
              col1=2^(ls-1)*...
                col-(2^(ls-...
                  1)-1):2^(ls-...
                  1)*col;
              d(row1,col1) = 0;
            else

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้เผยแพร่โดยไม่ได้รับอนุญาต
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.6

```

function g=dezw_a(header,symbols)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           FUNCTION  g = DEZW_A(HEADER,SYMBOLS)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           DEZW_A IS  EZW DECODING TO DATA
%           g IS DATA OUT
%           HEADER IS  HEADER FOR DECODE
%           SYMBOLS IS SYMBOLS FOR DECODE
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%% Initial value %%%
x=1; t0=header(2); mid=(2*t0+t0)/2; C=zeros(2^(header(1)));
Nd=header(3); % get header
y=length(symbols); yt=y; y1=0;
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%% LOOP Inverse EZW
for d =1:Nd
    t=t0/2^(d-1); half_t=mid/2^(d-1); Ns=Nd+1-d;
    for j =3:header(1)
        if j == 3
            for n = 1:4:5 % n=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                for m = 1:4:5 % m=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                    for u = n:2:n+2 % u=n:2:n+2^(j-1)-2
                        for v = m:2:m+2 % v=m:2:m+2^(j-1)-2
                            for row = u:u+1
                                for col = v:v+1
                                    if abs(C(row,col)) >0
                                        elseif (x <=y) & (yt-2 >=0)
                                            half=half_t;
                                            if symbols(x:x+1) == [0 1]; % POS
                                                x=x+2; ds=1;
                                                %%%%%%%%% check data
                                                y1=yt-2-Ns;
                                                if y1 >=0
                                                    yt=y1;
                                                else
                                                    ds=Ns+1; yt=y1;
                                                end
                                                %%%%%%%%%
                                                while ds <= Ns
                                                    if symbols(x) == 1
                                                        half=half + t/2^(ds+1);
                                                        x=x+1;
                                                    else % if symbols(x) == 0
                                                        half=half - t/2^(ds+1);
                                                        x=x+1;
                                                    end
                                                    ds=ds+1;
                                                end
                                                C(row,col)= half ;
                                            elseif symbols(x:x+1) == [1 0]; % NEG
                                                x=x+2; ds=1;
                                                %%%%%%%%% check data
                                                y1=yt-2-Ns;
                                                if y1 >=0
                                                    yt=y1;
                                                else
                                                    ds=Ns+1; yt=y1;
                                                end
                                            end
                                        end
                                    end
                                end
                            end
                        end
                    end
                end
            end
        end
    end
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาค้นคว้าเท่านั้น ไม่ให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

while ds <= Ns
    if symbols(x) == 1
        half=half + t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    else % if symbols(x) == 0
        half=half - t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    end
    ds=ds+1;
end
C(row,col)= -half ;
elseif symbols(x:x+1) == [1 1]; % IZ
    x=x+2; yt=yt-2;
elseif symbols(x:x+1) == [0 0]; % ZTR
    x=x+2; yt=yt-2; ls=header(1); r=1;
    while ls > 1
        if max([row col]) <= 2^(r)
            for h=(2^(ls-1))*row-...
                (2^(ls-1)-1):...
                (2^(ls-1))*row
                for g=(2^(ls-1))*...
                    col-(2^(ls-1)-1):...
                    (2^(ls-1))*col
                    if abs(C(h,g)) >0
                        else
                            C(h,g) =1;
                        end
                    end
                end
            else
                r=r+1;
            end
            ls=ls-1;
        end
    end
end
end
end
end
elseif (j > 3)
    for n = 1:2^(j-1):2^(j-1)+1
        for m = 2^(j-1)+1:-2^(j-1):1
            if n ==1 & m ==1
                n=2^(j-1)+1;
            elseif n ==(2^(j-1)+1) & m ==1
                n=-1; m=-1; q=j; j=2;
            end
            for u = n:2:2^(j-1)+n-2
                for v = m:2:2^(j-1)+m-2
                    for row = u:u+1
                        for col = v:v+1
                            if (row <=0) & (col <=0)
                                j=q;
                            else
                                if abs(C(row,col)) >0
                                    elseif (x <=y) & (yt-2 >=0) ใช้ประโยชน์ด้านการค้า
                                        half=half t;
                                    if symbols(x:x+1) == [0 1]; % POSนำไปใช้

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานภายในเท่านั้น ไม่สามารถเผยแพร่ได้โดยไม่ได้รับอนุญาต
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา

```

x=x+2; ds=1;
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%% check data
y1=yt-2-Ns;
if y1 >=0
    yt=y1;
else
    ds=Ns+1; yt=y1;
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
while ds <= Ns
    if symbols(x) == 1
        half=half + t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    else % if symbols(x) == 0
        half=half - t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    end
    ds=ds+1;
end
C(row,col)= half ;
elseif symbols(x:x+1) == [1 0];% NEG
x=x+2; ds=1;
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%% check data
y1=yt-2-Ns;
if y1 >=0
    yt=y1;
else
    ds=Ns+1; yt=y1;
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
while ds <= Ns
    if symbols(x) == 1
        half=half + t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    else % if symbols(x) == 0
        half=half - t/2^(ds+1);
        x=x+1;
    end
    ds=ds+1;
end
C(row,col)= -half ;
elseif symbols(x:x+1) == [1 1]; % IZ
x=x+2; yt=yt-2;
elseif symbols(x:x+1) == [0 0];% ZTR
x=x+2; yt=yt-2;ls=header(1); r=1;
while ls > 1
    if max([row col]) <= 2^(r)
        for h=(2^(ls-1))*row-...
            (2^(ls-1)-1):...
                (2^(ls-1))*row
            for g=(2^(ls-1))*...
                col-(2^(ls-1)-1):...
                    (2^(ls-1))*col
                if abs(C(h,g)) >0
                    else
                        C(h,g) =1;
                    end
                end
            end
        end
    end
elseif
end
else
r=r+1;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงที่มาของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.7

```

function [header,symbols]=ezw_b(c,Nd)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           FUNCTION [HEADER,SYMBOLS] = EZW_B(c,Nd)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           EZW_B IS EZW ENCODING TO SYMBOLS (TYPE B)
%           c IS FILE FOR ENCODE
%           Nd IS NUMBER OF DOMINANTS
%           HEADER IS HEADER OF FILE
%           SYMBOLS IS SYMBOLS OF CODE
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% Initial value
ct=c; y=size(c); lv=log2(y(1));
hi_bi=ceil(log2(abs(max(c(:)))));
T_max=2^(hi_bi); T=T_max;
ht0=log2(T_max/2); % initial threshold
header=[lv,ht0,Nd]; % set header file
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
DP=[]; % DP = dominant pass
RV=[]; % RV = reconstruction values
SL=[]; % SL = subordinate list
%%%%% LOOP EZW_B

for nd=1:Nd
    T = T/2; d=ones(y(1));
    % find POS & NEG
    k3=find( ct <2*T & ct >=T );
    k4=find( ct >-2*T & ct <=-T );
    k5=find( abs(c) >= 2*T );
    d(k3)=65; % ' POS '
    d(k4)=66; % ' NEG '
    d(k5)=0; ct(k5)=0; % ' for skip '

    %%%% quantized
    if nd ~= 1
        for N=1:length(SL)
            if SL(N) >= 2*T
                if SL(N) >= RV(N)
                    DP=[DP 1];
                    RV(N)=RV(N)+2*T/4;
                else
                    DP=[DP 0];
                    RV(N)=RV(N)-2*T/4;
                end
            end
        end
    end
end

for j = 3:lv
    if j == 3
        for n = 1:4:5 % n=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
            for m = 1:4:5 % m=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                for u = n:2:n+2 % u=n:2:n+2^(j-1)-2
                    for v = m:2:m+2 % v=m:2:m+2^(j-1)-2
                        for row = u:u+1
                            for col = v:v+1
                                td=d(row,col); % นั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
                                ab_ct=abs(ct(row,col));
                                rcmax=max([row,col]); % ของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้
                            end
                        end
                    end
                end
            end
        end
    end
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้ภายในเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหาและข้อมูลของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้


```

elseif n == (2^(j-1)+1) & m == 1
    n=-1; m=-1; q=j; j=2;
end
for u=n:2:2^(j-1)+n-2
    for v=m:2:2^(j-1)+m-2
        for row = u:u+1
            for col = v:v+1
                if (row <=0) & (col <=0)
                    j=q;
                else
                    td=d(row,col);
                    ab_ct=abs(ct(row,col));
                    rcmax=max([row col]);
                    if td == 0;
                    else
                        if td > 64
                            if td == 65
                                DP=[DP 0 1]; % POS = 01
                                RV=[RV 1.5*T];
                                SL=[SL ab_ct];
                            else % td == 66
                                DP=[DP 1 0]; % NEG = 10
                                RV=[RV 1.5*T];
                                SL=[SL ab_ct];
                            end
                            else % td == 1
                                ls=lv; r=1; IZ=0;
                                while ls > 1
                                    if rcmax <= 2^(r)
                                        if max(max(abs(ct(2^...
                                            (ls-1)*row-(2^...
                                            (ls-1)-1) : 2^...
                                            (ls-1)*row , 2^...
                                            (ls-1)*col-(2^...
                                            (ls-1)-1) : 2^...
                                            (ls-1)*col)))) > T
                                            IZ=1; ls=1;
                                        end
                                    else
                                        r=r+1;
                                    end
                                    ls=ls-1;
                                end
                            if (IZ == 1) || (rcmax > 2^(lv-1))
                                DP=[DP 1 1]; % IZ = 11
                            else % IZ == 0
                                DP=[DP 0 0]; % ZTR = 00
                                ls=lv; r=1;
                                while ls > 1
                                    if rcmax <= 2^(r)
                                        d(2^(ls-1)*row...
                                            -( 2^(ls-1)...
                                            -1): 2^(ls...
                                            -1)*row , 2^...
                                            (ls-1)* col...
                                            -( 2^(ls-1)...
                                            -1): 2^(ls...
                                            -1)*col) = 0;
                                        r=r+1;
                                    end
                                end
                            end
                        end
                    end
                end
            end
        end
    end
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.8

```

function g=dez_w_b(header,symbols)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           FUNCTION g = DEZW_B(HEADER,SYMBOLS)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           DEZW_B IS EZW DECODING TO DATA (TYPE B)
%           g IS DATA OUT
%           HEADER IS HEADER FILE
%           SYMBOL IS SYMBOLS FOR DECODE
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
yt=length(symbols);
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
x=1; T=2^(header(2)+1); C=zeros(2^(header(1))); Nd=header(3);
ROW=[]; COL=[];
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%% LOOP DEZW_B
for nd =1:Nd
    T=T/2;
    for j =3:header(1)
        if yt > 0
            if j == 3
                for n = -1:4:5 % n=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                    for m = 1:4:5 % m=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                        for u = n:2:n+2 % u=n:2:n+2^(j-1)-2
                            for v = m:2:m+2 % v=m:2:m+2^(j-1)-2
                                for row = u:u+1
                                    for col = v:v+1
                                        if abs(C(row,col)) > 0
                                            else
                                                if (yt-2) >= 0
                                                    half=1.5*T;
                                                    if symbols(x:x+1) == [0 1];
                                                        % POS symbol
                                                        x=x+2; yt=yt-2;
                                                        ROW=[ROW row];
                                                        COL=[COL col];
                                                        C(row,col)= half ;
                                                    elseif symbols(x:x+1)==[1 0];
                                                        % NEG symbol
                                                        x=x+2; yt=yt-2;
                                                        ROW=[ROW row];
                                                        COL=[COL col];
                                                        C(row,col)= -half ;
                                                    elseif symbols(x:x+1)==[1 1];
                                                        % IZ symbol
                                                        x=x+2; yt=yt-2;
                                                    elseif symbols(x:x+1)==[0 0];
                                                        % ZTR symbol
                                                        x=x+2; yt=yt-2;
                                                        ls=header(1); r=1;
                                                        while ls > 1
                                                            if max([row col])<=2^(r)
                                                                for h=(2^(ls-1))*...
                                                                    row-(2^(ls-...
                                                                        1)-1) : (2^...
                                                                            (ls-1))*row
                                                                    for g=(2^(ls-1))...
                                                                        *col-( 2^(...
                                                                            ls-1)-1):(....
                                                                                2^(ls-1))*col
                                                                    if abs(C(h,g))>0

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปเผยแพร่ภายนอกการ
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารต้นฉบับทุกครั้ง

```

else
    C(h,g) =1;
end
end
end
else
    r=r+1;
end
ls=ls-1;
end
end
else
    yt=yt-2;
end
end
end
end
end
end
end
elseif (j > 3)
    for n = 1:2^(j-1):2^(j-1)+1
        for m = 2^(j-1)+1:-(2^(j-1)):1
            if n ==1 & m ==1
                n=2^(j-1)+1;
            elseif n ==(2^(j-1)+1) & m ==1
                n=-1; m=-1; q=j; j=2;
            end
            for u = n:2:2^(j-1)+n-2
                for v = m:2:2^(j-1)+m-2
                    for row = u:u+1
                        for col = v:v+1
                            if (row <=0) & (col <=0)
                                j=q;
                            else
                                if abs(C(row,col)) >0
                                    else
                                        if (yt-2) >= 0
                                            half=1.5*T;
                                            if symbols(x:x+1)==[0 1];
                                                % POS symbol
                                                x=x+2; yt=yt-2;
                                                ROW=[ROW row];
                                                COL=[COL col];
                                                C(row,col)= half ;
                                            elseif symbols(x:x+1)==[1 0];
                                                % NEG symbol
                                                x=x+2; yt=yt-2;
                                                ROW=[ROW row];
                                                COL=[COL col];
                                                C(row,col)= -half ;
                                            elseif symbols(x:x+1)==[1 1];
                                                % IZ symbol
                                                x=x+2; yt=yt-2;
                                            elseif symbols(x:x+1)==[0 0];
                                                % ZTR symbol
                                                x=x+2; yt=yt-2;
                                            else
                                                ls=header(1); r=1;
                                            while ls > 1
                                                if max([row col])<=2^(r)

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงชื่อของเอกสารทุกครั้งที่มีอัตรานำไปใช้


```
end
g=C;
```

PROGRAM NO.9

```
function [Y,th]=compress(C,E)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% find threshold for error
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% [Y,th]=COMPRESS(C,E);
% C is Original image file
% E is Error between Original & Reconstruction image
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
[y1 y2]=size(C);
SC=sort(abs(C(:)'));
%%%%% Find threshold for Compress
tmin = min(SC);
tmax = max(SC);
while abs(tmax-tmin) > 0.0000001
    t=(tmin+tmax)/2; s=0;
    for n = (y1*y2):-1:1
        if abs(SC(1,n)) < t
            s = s+SC(1,n)^2;
        end
    end
    if s <= E^2
        tmin=t;
    else
        tmax=t;
    end
end
for row = 1:y1
    for col = 1:y2
        if abs(C(row,col)) <= t
            C(row,col) = 0;
        end
    end
end
Y=C; th=t;
```

PROGRAM NO.10

```
function g=threshold(C,t)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%% threshold value
%%%%% t is threshold
%%%%% C is input data (NxN)
%%%%% g is output data
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
y=size(C);
for row = 1:y(1)
    for col = 1:y(2)
```

```
        if abs(C(row,col)) <= t
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง ใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```
end
g=C;
```

PROGRAM NO.11

```
function [mse,snr,psnr]=err(P,C)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% err is Measurement error
% mse is Mean square error
% snr is Signal to noise ratio
% psnr is Power signal to noise ratio
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
Eo=C.^2; Eo=sum(Eo(:));
Er=(P-C).^2; Er=sum(Er(:)); y=size(P);
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
mse=Er/(y(1)^2); % Mean square error
snr=Eo/Er; % Signal to noise ratio
psnr=10*log10(snr); % Power signal to noise ratio
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% Display
ResultError=sprintf('Mean Square Error(MSE) = %f\nSignal to ...
Noise Ratio(SNR) = %f\nPower Signal to Noise Ratio(PSNR) = %f ...
dB',mse,snr,psnr)
```

PROGRAM NO.12

```
function y = entropy(x)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% function y = entropy
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%% find frequency
F=[]; u=[]; v=[];
k=max(x)+1;
for i=1:k;
    j=find(x==i-1);
    u(i)=length(j);
end
r=find(u>0);
v=u(r);
v=sort(v);
m=length(v);
for i=1:m;
    F(i)=v(m-i+1);
end
P=F/length(x);
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%% calculation entropy
y=sum(-P.*log2(P));
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.13

```

function g=cut_size(x,size_let)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% cut_size is function for find size compress
% size_let is size compress
% x is data stream for find size
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
code_symbol=x; N=length(code_symbol);
n=floor(N/2); N_stop=n; k=2;
hmax=entropy(code_symbol); % find entropy max
size_max=hmax*length(code_symbol)/8;
hmid=entropy(code_symbol(1:n)); % find entropy mid
size_mid=hmid*length(code_symbol(1:n))/8;
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
if size_let < size_max
    while N_stop > 1
        if (size_let > size_mid) & (size_let < size_max)
            N_stop=floor(N/2^k); n=n+N_stop;
            hmid=entropy(code_symbol(1:n));
            size_mid=hmid*length(code_symbol(1:n))/8;
        else
            size_max=size_mid;
            N_stop=floor(N/2^k); n=n-N_stop;
            hmid=entropy(code_symbol(1:n));
            size_mid=hmid*length(code_symbol(1:n))/8;
        end
        k=k+1;
    end
    g=x(1:n);
else
    disp('MUST LESS THAN COMPRESSED SIZE')
end

```

PROGRAM NO.14

```

function store=bit_shift(bit_stream)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% bit_shift is function for encoding
% bit_stream is input for encoding
% store is output stream
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
l_stream=length(bit_stream);
mask=128; code=0; store=[];
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
for i=1:l_stream
    if bit_stream(i) ==1
        code=bitor(mask,code);
    end
    mask=bitshift(mask,-1);
    if mask ==0
        mask=128;
        store=[store;code];
    end
end

```

เอกสารนี้เป็นลิขสิทธิ์งานวิจัยที่สนับสนุนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดก็ตาม กรุณาแจ้งชื่อและที่อยู่ของเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

        code =0;
    end
end

```

PROGRAM NO.15

```

function out=bit_reverse(x)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%   bit_reverse is function inverse bit_shift
%       x is input for decoding
%       out is output
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
out=[]; l_x=length(x);
%%%%% Loop reverse shift bit
for n=1:l_x
    d2b=double(dec2bin(x(n)));
    if length(d2b)==1
        d2b=[48 48 48 48 48 48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==2
        d2b=[48 48 48 48 48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==3
        d2b=[48 48 48 48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==4
        d2b=[48 48 48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==5
        d2b=[48 48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==6
        d2b=[48 48 d2b];
        out=[out d2b];
    elseif length(d2b)==7
        d2b=[48 d2b];
        out=[out d2b];
    else
        out=[out d2b];
    end
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% replace data to stream output
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
a=find(out==48);
b=find(out==49);
out(a)=0;
out(b)=1;
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.16

```

function g=wtp2(f,arg,NJ)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% wtp2 is (Discrete)Wavelet transform 2-D
% f is Images files
% arg is Type Wavelet transform(filters coefficients)
% ex. 'db1','db2' etc.
% NJ is Number of scale transform
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
[h0,h1]=wfilters(arg,'d'); % Load wavelet coefficient from MATLAB
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
N=length(h0); y=size(f);
if nargin==2
    NJ=log2(y(2));
end
for j=1:NJ
    L=length(f); LJ=L/2;
    for xy=1:2
        c=[f(:,(mod((-N+1):-1),L)+1)) f]; % Make periodic
        for m=1:y(1)
            dw=conv(c(m,:),h1); tw(m,LJ+1:2*LJ) =dw(N:2:(N+L-2));
            cw=conv(c(m,:),h0); tw(m,1:LJ) =cw(N:2:(N+L-2));
        end
        f=tw(1:y(1),1:y(1))';
    end
    tw(1:y(1),1:y(1))=f; f=f(1:LJ,1:LJ); y(1)=y(1)/2;
end
g=tw;

```

PROGRAM NO.17

```

function f=iwtp2(g,arg,NJ)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% iwtp2 is Inverse (Discrete)wavelet transform 2-D
% g is Images files
% arg is Type wavelet transform(filters coefficients)
% ex. 'db1','db2' etc.
% NJ is Number of scale transform
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
[g0,g1]=wfilters(arg,'r'); % Load wavelet coefficient from MATLAB
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
N=length(g0); L=length(g);
if nargin==2
    NJ=log2(L);
end
LJ=L/(2^NJ);
for j=1:NJ
    w=mod(0:N/2-1,LJ)+1; % Make periodic
    for xy=1:2
        g=g';
        for m=1:2*LJ
            c=g(m,1:LJ); d=g(m,LJ+1:2*LJ);
            cu(1:2:2*LJ+N)=[c c(1,w)]; du(1:2:2*LJ+N)=[d d(1,w)];
            cw=conv(cu,g0)+conv(du,g1); g(m,1:2*LJ)=cw(N:N+2*LJ-1);
        end
    end
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารลิขสิทธิ์สงวนไว้สำหรับใช้ภายในเท่านั้น ไม่ควรเผยแพร่
 ไม่ว่าการตีพิมพ์ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

    LJ=2*LJ;
end
f=round(abs(g));

```

PROGRAM NO.18

```

function progress(hd,sym,sub)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% hd is header file
% sym is symbols dominant
% sub is symbols subordinate
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
[ns1,ns2,ns3,ns4,ns5,ns6,ns7,ns8,ns9,ns10,ns11,ns12,...
 sc1,sc2,sc3,sc4,sc5,sc6,sc7,sc8,sc9,sc10,sc11,sc12]=...
    partial_ds_12(sym,sub);
% dominant
[stn1,n1]=bit_shift_prog(ns1); stn1=[hd n1 stn1];
[stn2,n2]=bit_shift_prog(ns2); stn2=[n2 stn2];
[stn3,n3]=bit_shift_prog(ns3); stn3=[n3 stn3];
[stn4,n4]=bit_shift_prog(ns4); stn4=[n4 stn4];
[stn5,n5]=bit_shift_prog(ns5); stn5=[n5 stn5];
[stn6,n6]=bit_shift_prog(ns6); stn6=[n6 stn6];
[stn7,n7]=bit_shift_prog(ns7); stn7=[n7 stn7];
[stn8,n8]=bit_shift_prog(ns8); stn8=[n8 stn8];
[stn9,n9]=bit_shift_prog(ns9); stn9=[n9 stn9];
[stn10,n10]=bit_shift_prog(ns10); stn10=[n10 stn10];
[stn11,n11]=bit_shift_prog(ns11); stn11=[n11 stn11];
[stn12,n12]=bit_shift_prog(ns12); stn12=[n12 stn12];
% subordinate
[stc1,c1]=bit_shift_prog(sc1); stc1=[c1 stc1];
[stc2,c2]=bit_shift_prog(sc2); stc2=[c2 stc2];
[stc3,c3]=bit_shift_prog(sc3); stc3=[c3 stc3];
[stc4,c4]=bit_shift_prog(sc4); stc4=[c4 stc4];
[stc5,c5]=bit_shift_prog(sc5); stc5=[c5 stc5];
[stc6,c6]=bit_shift_prog(sc6); stc6=[c6 stc6];
[stc7,c7]=bit_shift_prog(sc7); stc7=[c7 stc7];
[stc8,c8]=bit_shift_prog(sc8); stc8=[c8 stc8];
[stc9,c9]=bit_shift_prog(sc9); stc9=[c9 stc9];
[stc10,c10]=bit_shift_prog(sc10); stc10=[c10 stc10];
[stc11,c11]=bit_shift_prog(sc11); stc11=[c11 stc11];
[stc12,c12]=bit_shift_prog(sc12); stc12=[c12 stc12];
% write files
fid=fopen('stn1.txt','w');fwrite(fid,stn1,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn2.txt','w');fwrite(fid,stn2,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn3.txt','w');fwrite(fid,stn3,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn4.txt','w');fwrite(fid,stn4,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn5.txt','w');fwrite(fid,stn5,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn6.txt','w');fwrite(fid,stn6,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn7.txt','w');fwrite(fid,stn7,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn8.txt','w');fwrite(fid,stn8,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn9.txt','w');fwrite(fid,stn9,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn10.txt','w');fwrite(fid,stn10,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn11.txt','w');fwrite(fid,stn11,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stn12.txt','w');fwrite(fid,stn12,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc1.txt','w');fwrite(fid,stc1,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc2.txt','w');fwrite(fid,stc2,'int8');fclose(fid);

```

```

fid=fopen('stc3.txt','w');fwrite(fid,stc3,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc4.txt','w');fwrite(fid,stc4,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc5.txt','w');fwrite(fid,stc5,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc6.txt','w');fwrite(fid,stc6,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc7.txt','w');fwrite(fid,stc7,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc8.txt','w');fwrite(fid,stc8,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc9.txt','w');fwrite(fid,stc9,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc10.txt','w');fwrite(fid,stc10,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc11.txt','w');fwrite(fid,stc11,'int8');fclose(fid);
fid=fopen('stc12.txt','w');fwrite(fid,stc12,'int8');fclose(fid);
% encoding
dos('arith e stn1.txt stn1.pgw');
dos('arith e stn2.txt stn2.pgw');
dos('arith e stn3.txt stn3.pgw');
dos('arith e stn4.txt stn4.pgw');
dos('arith e stn5.txt stn5.pgw');
dos('arith e stn6.txt stn6.pgw');
dos('arith e stn7.txt stn7.pgw');
dos('arith e stn8.txt stn8.pgw');
dos('arith e stn9.txt stn9.pgw');
dos('arith e stn10.txt stn10.pgw');
dos('arith e stn11.txt stn11.pgw');
dos('arith e stn12.txt stn12.pgw');
%
dos('arith e stc1.txt stc1.pgw');
dos('arith e stc2.txt stc2.pgw');
dos('arith e stc3.txt stc3.pgw');
dos('arith e stc4.txt stc4.pgw');
dos('arith e stc5.txt stc5.pgw');
dos('arith e stc6.txt stc6.pgw');
dos('arith e stc7.txt stc7.pgw');
dos('arith e stc8.txt stc8.pgw');
dos('arith e stc9.txt stc9.pgw');
dos('arith e stc10.txt stc10.pgw');
dos('arith e stc11.txt stc11.pgw');
dos('arith e stc12.txt stc12.pgw');
%

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.19

```

function deprogress(X)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% X is original image file
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
stop =0; k=0;
while stop ~= 1
    if k==0
        if (fopen('stn1.pgw','r') ~= -1) & ...
            (fopen('stc1.pgw','r') ~= -1)
            % read size of files
            fid=fopen('stn1.pgw','r');
            [temp,szn1]=fread(fid);fclose(fid);
            fid=fopen('stc1.pgw','r');
            [temp,szc1]=fread(fid);fclose(fid);
            % read files
            dos('arith d stn1.pgw stn1.tmp');
            dos('arith d stc1.pgw stc1.tmp');
            fid=fopen('stn1.tmp','r');stn1=fread(fid)';fclose(fid);
            fid=fopen('stc1.tmp','r');stc1=fread(fid)';fclose(fid);
            k=1;
            %data
            hd=stn1(1:3);
            in1=stn1(4); istn1=stn1(5:length(stn1));
            ic1=stc1(1); istc1=stc1(2:length(stc1));
            osym1=bit_reverse_prog(istn1,in1);
            osub1=bit_reverse_prog(istc1,ic1);
            out1=total(hd(3),osym1,osub1);
            disp(' progress 1st time')
            tsz=szn1+szc1,%pause;
        end
    elseif k==1
        if (fopen('stn2.pgw','r') ~= -1) & ...
            (fopen('stc2.pgw','r') ~= -1)
            % read size of files
            fid=fopen('stn2.pgw','r');
            [temp,szn2]=fread(fid);fclose(fid);
            fid=fopen('stc2.pgw','r');
            [temp,szc2]=fread(fid);fclose(fid);
            % read files
            dos('arith d stn2.pgw stn2.tmp');
            dos('arith d stc2.pgw stc2.tmp');
            fid=fopen('stn2.tmp','r');stn2=fread(fid)';fclose(fid);
            fid=fopen('stc2.tmp','r');stc2=fread(fid)';fclose(fid);
            k=2;
            %data

            in2=stn2(1); istn2=stn2(2:length(stn2));
            ic2=stc2(1); istc2=stc2(2:length(stc2));
            osym2=bit_reverse_prog(istn2,in2);
            osub2=bit_reverse_prog(istc2,ic2);
            out2=total(hd(3)-1,osym2,osub2);
            disp(' progress 2nd time')
            tsz=tsz+szn2+szc2,%pause;
        end
    elseif k==2
        if (fopen('stn3.pgw','r') ~= -1) & ...
            (fopen('stc3.pgw','r') ~= -1)
            % read size of files
            fid=fopen('stn3.pgw','r');
            [temp,szn3]=fread(fid);fclose(fid);
            fid=fopen('stc3.pgw','r');
            [temp,szc3]=fread(fid);fclose(fid);
            % read files
            dos('arith d stn3.pgw stn3.tmp');
            dos('arith d stc3.pgw stc3.tmp');
            fid=fopen('stn3.tmp','r');stn3=fread(fid)';fclose(fid);
            fid=fopen('stc3.tmp','r');stc3=fread(fid)';fclose(fid);
            k=3;
            %data

            in3=stn3(1); istn3=stn3(2:length(stn3));
            ic3=stc3(1); istc3=stc3(2:length(stc3));
            osym3=bit_reverse_prog(istn3,in3);
            osub3=bit_reverse_prog(istc3,ic3);
            out3=total(hd(3)-2,osym3,osub3);
            disp(' progress 3rd time')
            tsz=tsz+szn3+szc3,%pause;
        end
    end
    stop = k;
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารสงวนลิขสิทธิ์ของคณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

(fopen('stc3.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn3.pgw','r');
[temp,szn3]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc3.pgw','r');
[temp,szc3]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn3.pgw stn3.tmp');
dos('arith d stc3.pgw stc3.tmp');
fid=fopen('stn3.tmp','r');stn3=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc3.tmp','r');stc3=fread(fid);fclose(fid);
k=3;
%
in3=stn3(1); istn3=stn3(2:length(stn3));
ic3=stc3(1); istc3=stc3(2:length(stc3));
osym3=bit_reverse_prog(istn3,in3);
osub3=bit_reverse_prog(istc3,ic3);
out3=total(hd(3)-2,osym3,osub3);
disp(' progress 3rd time')
%
out=[out1 out2 out3];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o3=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn3+szc3,%pause
end
elseif k==3
if (fopen('stn4.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc4.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn4.pgw','r');
[temp,szn4]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc4.pgw','r');
[temp,szc4]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn4.pgw stn4.tmp');
dos('arith d stc4.pgw stc4.tmp');
fid=fopen('stn4.tmp','r');stn4=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc4.tmp','r');stc4=fread(fid);fclose(fid);
k=4;
%
in4=stn4(1); istn4=stn4(2:length(stn4));
ic4=stc4(1); istc4=stc4(2:length(stc4));
osym4=bit_reverse_prog(istn4,in4);
osub4=bit_reverse_prog(istc4,ic4);
out4=total(hd(3)-3,osym4,osub4);
disp(' progress 4th time')
out=[out out4];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o4=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn4+szc4,%pause
end
elseif k==4
if (fopen('stn5.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc5.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn5.pgw','r');

```

```

[temp,szn5]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc5.pgw','r');
[temp,szc5]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn5.pgw stn5.tmp');
dos('arith d stc5.pgw stc5.tmp');
fid=fopen('stn5.tmp','r');stn5=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc5.tmp','r');stc5=fread(fid)';fclose(fid);
k=5;
%
in5=stn5(1); istn5=stn5(2:length(stn5));
ic5=stc5(1); istc5=stc5(2:length(stc5));
osym5=bit_reverse_prog(istn5,in5);
osub5=bit_reverse_prog(istc5,ic5);
out5=total(hd(3)-4,osym5,osub5);
disp(' progress 5th time')
out=[out out5];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o5=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn5+szc5,%pause
end
elseif k==5
if (fopen('stn6.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc6.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn6.pgw','r');
[temp,szn6]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc6.pgw','r');
[temp,szc6]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn6.pgw stn6.tmp');
dos('arith d stc6.pgw stc6.tmp');
fid=fopen('stn6.tmp','r');stn6=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc6.tmp','r');stc6=fread(fid)';fclose(fid);
k=6;
%
in6=stn6(1); istn6=stn6(2:length(stn6));
ic6=stc6(1); istc6=stc6(2:length(stc6));
osym6=bit_reverse_prog(istn6,in6);
osub6=bit_reverse_prog(istc6,ic6);
out6=total(hd(3)-5,osym6,osub6);
disp(' progress 6th time')
out=[out out6];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o6=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn6+szc6,%pause
end
elseif k==6
if (fopen('stn7.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc7.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn7.pgw','r');
[temp,szn7]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc7.pgw','r');
[temp,szc7]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn7.pgw stn7.tmp');

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น ยกเว้นกรณีที่ได้รับอนุญาตจากมหาวิทยาลัยฯ; อิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

dos('arith d stc7.pgw stc7.tmp');
fid=fopen('stn7.tmp','r');stn7=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc7.tmp','r');stc7=fread(fid)';fclose(fid);
k=7;
%
in7=stn7(1); istn7=stn7(2:length(stn7));
ic7=stc7(1); istc7=stc7(2:length(stc7));
osym7=bit_reverse_prog(istn7,in7);
osub7=bit_reverse_prog(istc7,ic7);
out7=total(hd(3)-6,osym7,osub7);
disp(' progress 7th time')
out=[out out7];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o7=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn7+szc7,%pause
end
elseif k==7
if (fopen('stn8.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc8.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn8.pgw','r');
[temp,szn8]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc8.pgw','r');
[temp,szc8]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn8.pgw stn8.tmp');
dos('arith d stc8.pgw stc8.tmp');
fid=fopen('stn8.tmp','r');stn8=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc8.tmp','r');stc8=fread(fid)';fclose(fid);
k=8;
%
in8=stn8(1); istn8=stn8(2:length(stn8));
ic8=stc8(1); istc8=stc8(2:length(stc8));
osym8=bit_reverse_prog(istn8,in8);
osub8=bit_reverse_prog(istc8,ic8);
out8=total(hd(3)-7,osym8,osub8);
disp(' progress 8th time')
out=[out out8];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o8=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn8+szc8,%pause
end
elseif k==8
if (fopen('stn9.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc9.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn9.pgw','r');
[temp,szn9]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc9.pgw','r');
[temp,szc9]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn9.pgw stn9.tmp');
dos('arith d stc9.pgw stc9.tmp');
fid=fopen('stn9.tmp','r');stn9=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc9.tmp','r');stc9=fread(fid)';fclose(fid);
k=9;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี ไม่ควรนำออกเผยแพร่โดยไม่ได้รับอนุญาต
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

in9=stn9(1); istn9=stn9(2:length(stn9));
ic9=stc9(1); istc9=stc9(2:length(stc9));
osym9=bit_reverse_prog(istn9,in9);
osub9=bit_reverse_prog(istc9,ic9);
out9=total(hd(3)-8,osym9,osub9);
disp(' progress 9th time')
out=[out out9];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o9=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn9+szc9,%pause
end
elseif k==9
if (fopen('stn10.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc10.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn10.pgw','r');
[temp,szn10]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc10.pgw','r');
[temp,szc10]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn10.pgw stn10.tmp');
dos('arith d stc10.pgw stc10.tmp');
fid=fopen('stn10.tmp','r');stn10=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc10.tmp','r');stc10=fread(fid)';fclose(fid);
k=10;
%
in10=stn10(1); istn10=stn10(2:length(stn10));
ic10=stc10(1); istc10=stc10(2:length(stc10));
osym10=bit_reverse_prog(istn10,in10);
osub10=bit_reverse_prog(istc10,ic10);
out10=total(hd(3)-9,osym10,osub10);
disp(' progress 10th time')
out=[out out10];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o10=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn10+szc10,%pause
end
elseif k==10
if (fopen('stn11.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc11.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn11.pgw','r');
[temp,szn11]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc11.pgw','r');
[temp,szc11]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn11.pgw stn11.tmp');
dos('arith d stc11.pgw stc11.tmp');
fid=fopen('stn11.tmp','r');stn11=fread(fid)';fclose(fid);
fid=fopen('stc11.tmp','r');stc11=fread(fid)';fclose(fid);
k=11;
%
in11=stn11(1); istn11=stn11(2:length(stn11));
ic11=stc11(1); istc11=stc11(2:length(stc11));
osym11=bit_reverse_prog(istn11,in11);
osub11=bit_reverse_prog(istc11,ic11);
out11=total(hd(3)-10,osym11,osub11);

```

```

disp(' progress 11th time')
out=[out out11];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o11=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn11+szc11,%pause
end
elseif k==11
if (fopen('stn12.pgw','r') ~= -1) & ...
(fopen('stc12.pgw','r') ~= -1)
% read size of files
fid=fopen('stn12.pgw','r');
[temp,szn12]=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc12.pgw','r');
[temp,szc12]=fread(fid);fclose(fid);
% read files
dos('arith d stn12.pgw stn12.tmp');
dos('arith d stc12.pgw stc12.tmp');
fid=fopen('stn12.tmp','r');stn12=fread(fid);fclose(fid);
fid=fopen('stc12.tmp','r');stc12=fread(fid);fclose(fid);
k=12;
%
in12=stn12(1); istn12=stn12(2:length(stn12));
ic12=stc12(1); istc12=stc12(2:length(stc12));
osym12=bit_reverse_prog(istn12,in12);
osub12=bit_reverse_prog(istc12,ic12);
out12=total(hd(3)-11,osym12,osub12);
disp(' progress 12th time')
out=[out out12];
iout=dezw2datan(hd,out);
i_out=iwtp2dbn(iout,'db5'); o12=i_out;figure
imagesc(i_out);colormap(gray);
er(X,i_out);
tsz=tsz+szn12+szc12,%pause
end
elseif k==12
disp('COMPLETE FILES')
stop=1;
end
end
end

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.20

```

/*****
* file name Arithmetic coding
* Use : arith [e|d] file1 file2
*     e is Encode from file1 to file2.
*     d is Decode from file1 to file2.
* This program base on Implementtations of Arithmetic coding*
*
*****/
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <ctype.h>

#define MAXIMUM_SCALE 16383
#define BUFFER_SIZE 256

typedef struct {
    unsigned short int low_count;
    unsigned short int high_count;
    unsigned short int scale;
} SYMBOL;

// Function prototypes.

short int get_current_count( SYMBOL *s );
static char buffer[ BUFFER_SIZE + 2 ];
static char *current_byte;
static int output_mask;
static int input_bytes_left;
static int input_bits_left;
static int past_eof;

/*
 * Eternal variable declarations.
 */
extern long underflow_bits;
extern int max_order;
extern int flushing_enabled;

static unsigned short int code; //Present input code
static unsigned short int low; // Low current code range
static unsigned short int high; // High current code range

long underflow_bits; // Number of underflow bits pending

short int storage[ 258 ];
short int *totals = storage + 1; // to symbol index.

FILE *infile;
FILE *outfile;

void Encode( void ); // main Encode
void Expand( void ); // main Decode

void initarithdecode( FILE *stream );
void remove_bitstream( FILE *stream, SYMBOL *s );
void initarithencode( void );
void encode_symbol( FILE *stream, SYMBOL *s );

```

เอกสารนี้เป็นลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี; ให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ควรเผยแพร่โดยไม่ได้รับอนุญาตจากมหาวิทยาลัย; ใจของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

void flushcode( FILE *stream );

short int input_bit( FILE *stream );
void initialize_output_bitstream( void );
void output_bit( FILE *stream, int bit );
void flushstreambit( FILE *stream );
void initialize_input_bitstream( void );
long bit_ftell_output( FILE *stream );
long bit_ftell_input( FILE *stream );

void initialize_model( void );
void update_model( int symbol );
int int2sym( int symbol, SYMBOL *s );
void get_symbol_scale( SYMBOL *s );
int sym2int( int count, SYMBOL *s );
void add_character_to_model( int c );
void flush_model( void );
// *****

// Routine for encode
// 1. Initialize model ,I/O ,Arithmetic coder.
// 2. Read char from file to convert to SYMBOL
// 3. Encode
// *****
void Encode(void)
{
    SYMBOL s;
    int c;

    initialize_model();
    initialize_output_bitstream();
    inithencode();

    for ( ; ; ) // compression loop.
    {
        c = getc( infile );
        int2sym( c, &s );
        encode_symbol( outfile, &s );
        if ( c == EOF )
            break;
        update_model( c );
    }

    flushcode( outfile ); //for clean some data in
    flushstreambit( outfile ); //register and memory
    fputc( '\n', stderr );
    fprintf( stderr, "\r %ld compress to %ld ", ftell(infile),
        bit_ftell_output(outfile) );
    exit( 0 );
}

// *****
// To decode .
// to do get binary stram from compression file to decode.

```

```
void Expand( void )
```

```
{
```

```
    SYMBOL *s;
    int c, count;
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารสงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

initialize_model();
initialize_input_bitstream();
initarithdecode( infile );
for ( ; ; )
{
    get_symbol_scale( &s );
    count = get_current_count( &s );
    c = sym2int( count, &s ); //□□□□ □□□□ symbol □□□□ □□ index
    remove_bitstream( infile, &s );
    if ( c == EOF )
        break;

        putc( (char) c, outfile );
    update_model( c );
}
fputc( '\n', stderr );
fprintf( stderr, "\r %ld compress to %ld ",
        bit_ftell_output(infile), ftell(outfile) );

exit( 0 );
}

// *****
void initialize_output_bitstream()
{
    current_byte = buffer;
    *current_byte = 0;
    output_mask = 0x80;
}

// *****
// for output bit compression use shift bit properties

void output_bit( FILE *stream, int bit )
{
    if ( bit )
        *current_byte |= output_mask;
    output_mask >>= 1;
    if ( output_mask == 0 )
    {
        output_mask = 0x80;
        current_byte++;
        if ( current_byte == ( buffer + BUFFER_SIZE ) )
        {
            fwrite( buffer, 1, BUFFER_SIZE, stream );
            current_byte = buffer;
        }
        *current_byte = 0;
    }
}

// *****

void flushstreambit( FILE *stream )
{
    fwrite( buffer, 1, (size_t)( current_byte - buffer ) + 1, stream
);
    *current_byte = buffer;
}

// *****

```

```

void initialize_input_bitstream()
{
    input_bits_left = 0;
    input_bytes_left = 1;
    past_eof = 0;
}

// *****

short int input_bit( FILE *stream )
{
    if ( input_bits_left == 0 )
    {
        current_byte++;
        input_bytes_left--;
        input_bits_left = 8;
        if ( input_bytes_left == 0 )
        {
            input_bytes_left = fread( buffer, 1, BUFFER_SIZE, stream
            );
            if ( input_bytes_left == 0 )
            {
                if ( past_eof )
                {
                    fprintf( stderr, "Bad input file\n" );
                    exit( -1 );
                }
                else
                {
                    past_eof = 1;
                    input_bytes_left = 2;
                }
            }
            current_byte = buffer;
        }
    }
    input_bits_left--;
    return ( ( *current_byte >> input_bits_left ) & 1 );
}

// *****

long bit_ftell_output( FILE *stream )
{
    long total;

    total = ftell( stream );
    total += current_byte - buffer;
    total += underflow_bits/8;
    return( total );
}

// *****

long bit_ftell_input( FILE *stream )
{
    return( ftell( stream ) - input_bytes_left + 1 );
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ควรเผยแพร่ ฟังชั่น อีกฟังก์ชันมีให้ที่แหล่งอื่นที่หาและต้องขังอย่างถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

void initarithencode()
{
    low = 0;
    high = 0xffff;
    underflow_bits = 0;
}

// *****

void encode_symbol( FILE *stream, SYMBOL *s )
{
    long range;

    range = (long) ( high-low ) + 1;
    high = low + (unsigned short int )
                (( range * s->high_count ) / s->scale - 1 );
    low = low + (unsigned short int )
                (( range * s->low_count ) / s->scale );

    for ( ; ; )
    {
        if ( ( high & 0x8000 ) == ( low & 0x8000 ) )
        {
            output_bit( stream, high & 0x8000 );
            while ( underflow_bits > 0 )
            {
                output_bit( stream, ~high & 0x8000 );
                underflow_bits--;
            }
        }
        else if ( ( low & 0x4000 ) && !( high & 0x4000 ) )
        {
            underflow_bits += 1;
            low &= 0x3fff;
            high |= 0x4000;
        }
        else
            return ;
        low <<= 1;
        high <<= 1;
        high |= 1;
    }
}

// *****

void flushcode( FILE *stream )
{
    output_bit( stream, low & 0x4000 );
    underflow_bits++;
    while ( underflow_bits-- > 0 )
        output_bit( stream, ~low & 0x4000 );
}

// *****

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่าในรูปแบบใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

long range;
short int count;

range = (long) ( high - low ) + 1;
count = (short int)
        (((long) ( code - low ) + 1 ) * s->scale-1 ) / range );
return( count );
}

// *****

void initarithdecode( FILE *stream )
{
    int i;

    code = 0;
    for ( i = 0 ; i < 16 ; i++ )
    {
        code <<= 1;
        code += input_bit( stream );
    }
    low = 0;
    high = 0xffff;
}

// *****

void remove_bitstream( FILE *stream, SYMBOL *s )
{
    long range;

    range = (long) ( high - low ) + 1;
    high = low + (unsigned short int)
        (( range * s->high_count ) / s->scale - 1 );
    low = low + (unsigned short int)
        (( range * s->low_count ) / s->scale );
    for ( ; ; )
    {
        if ( ( high & 0x8000 ) == ( low & 0x8000 ) )
        {
        }
        else
        if ((low & 0x4000) == 0x4000 && (high & 0x4000) == 0 )
        {
            code ^= 0x4000;
            low  &= 0x3fff;
            high |= 0x4000;
        }
        else
            return;
        low <<= 1;
        high <<= 1;
        high |= 1;
        code <<= 1;
        code += input_bit( stream );
    }
}

// *****

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่ออนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ควร void initialize_model() ใดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

{
    short int i;

    for ( i = -1 ; i <= 256 ; i++ )
        totals[ i ] = i + 1;
}

// *****

void update_model( int symbol )
{
    int i;

    for ( symbol++ ; symbol <= 256; symbol++ )
        totals[ symbol ]++;
    if ( totals[ 256 ] == MAXIMUM_SCALE )
    {
        for ( i = 0 ; i <= 256 ; i++ )
        {
            totals[ i ] /= 2;
            if ( totals[ i ] <= totals[ i-1 ] )
                totals[ i ] = totals[ i-1 ] + 1;
        }
    }
}

// *****

int int2sym( int c, SYMBOL *s )
{
    s->scale = totals[ 256 ];
    s->low_count = totals[ c ];
    s->high_count = totals[ c+1 ];
    return( 0 );
}

// *****

void get_symbol_scale( SYMBOL *s )
{
    s->scale = totals[ 256 ];
}

// *****

int sym2int( int count, SYMBOL *s )
{
    int c;

    for ( c = 255; count < totals[ c ] ; c-- ) ;
    s->high_count = totals[ c+1 ];
    s->low_count = totals[ c ];
    return( c );
}

// *****

void main( int argc, char *argv[] )

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 char *text;
 ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

if (argc != 4)
{ printf(" Arithmetic Coding and Decoding \n");
  printf(" useage :  arith [e|d] <input> <output>\n"
        "           (e = Encode , d = Decode) \n");
  exit(-1);
}

if ( ( text =argv[1],text[1]||strpbrk(text,"DEde")==NULL)
    || ( text =argv[2],(infile=fopen(text,"rb"))==NULL)
    || ( text =argv[3],(outfile=fopen(text,"wb"))== NULL))
{
  printf(" Error in %s \n",text);
  exit(-1);
}

if(toupper(*argv[1])=='E') Encode();
else Expand();
}

```



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.21

```

function menu_wave()
% This is function menu_wave representation of image compression
% using wavelet transform
load menu_wave
a = figure('Units','points', ...
    'Color',[0.8 0.8 0.8], ...
    'Colormap',mat0, ...
    'MenuBar','none', ...

    'Name','Image compress using wavelet transform', ...
    'NumberTitle','off', ...
    'PointerShapeCData',mat1, ...
    'Position',[30 58.5 188.25 343.5], ...
    'Tag','Fig2');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','img=load_bmp;', ...
    'Position',[20 291 147 33], ...
    'String','Load image', ...
    'Tag','Pushbutton1');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','[hd,ism, size_com,st1,st2,total_file]=...
    enter_ratio(img);', ...
    'Position',[20 223 147 33], ...
    'String','Compress', ...
    'Tag','Pushbutton2');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','saveimage(total_file);', ...
    'Position',[21 85 147 33], ...
    'String','Save result', ...
    'Tag','Pushbutton3');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','iwt=show_result1(hd,ism,st1,st2);', ...
    'Position',[20 154 147 33], ...
    'String','Show result', ...
    'Tag','Pushbutton4');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','close(gcf)', ...
    'Position',[20 18 147 33], ...
    'String','Quit', ...
    'Tag','Pushbutton5');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'BackgroundColor',[0.23 0.73 1], ...
    'Position',[9.75 8.25 167.25 326.25], ...
    'Style','frame', ...
    'Tag','Frame1');

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.22

```

function InputImg = load_bmp
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function InputImg = load_bmp
% for load gray_scale images files extension bmp
% InputImg is output files
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
clear
t1 = [];
[t1 t2] = uigetfile('*.bmp'); % function load files of MATLAB V5.1
t3=t1;
if t1 ~= 0
    % check files extension jwt of wavelet transform or
    % extension bmp of input gray-scale images
    if t1(length(t1)-2:length(t1)) == char('jwt')
        t3=t1(1:length(t1)-3); t3=strcat(t3,'tmp');
        % decompress files
        dos(strcat([char('arith d') blanks(1) t1 blanks(1) t3]));
        %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
        fid = fopen(t3,'r');
        [data,size_com] = fread(fid); InputImg=data';
        fclose(fid);
        delete(t3);
        %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
        hd=InputImg(1:3);
        st1=InputImg(4:5);
        st2=InputImg(6:7);
        i_jwt=bit_reverse(InputImg(8:length(InputImg)));
        [id,h_dec]=dezw2data(hd,i_jwt);
        iwt=iwtp2dbn(id,'db5');
        close(h_dec);
        %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
        % check size of images files
        if st1(2) ~=0 | st2(2) ~=0
            iwt=iwt(1:(256*st1(1)-st1(2)),1:(256*st2(1)-st2(2)));
        end
        show_result2,imagesc(iwt); colormap(gray);
        title('Load Image files Wavelet transform');
        msgbox(' Load image file .jwt complete ... ','Gray-scale...
            load');
    elseif t1 ~= 0
        t1 = [t2 t1];
        InputImg = imread(t1, 'bmp');
        if length(size(InputImg)) == 3
            msgbox(' ??? Image file is not gray-scale type',...
                'Error gray-scale load');
            InputImg = [];
        else
            InputImg = double(InputImg);
            y=size(InputImg);
            show_image % call show_image M-files
            imagesc(InputImg),colormap(gray);
            text_h=text(-1,0,strcat(upper(t3(1:length(t3)-4)),...
                '( original size',num2str(y(1)),'x',num2str(y(2)),...
                ' pixels )'));
            set(gca,'Title',text_h); axis off
            msgbox(' Load image file complete ... ','Gray-scale...

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ไว้เพื่อใช้ในการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

        load');
    end
end
else
    InputImg=0;
End

```

PROGRAM NO.23

```

function [hd,isym,size_com,st1,st2,total_file]=enter_ratio(img)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function enter compress ratio
% img      is image for transform
% hd       is header file
% isym     is inverse symbols 8 bit to character
% size_com is size compress
% st1      is matrix of size of image
% st2      is matrix of size of image
% sym      is symbols for compress
% total_file is [hd,st1,st2,sym]
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
size_image=size(img);
% check size of image
if (log2(size_image(1)) ~= round(log2(size_image(1)))) & ...
    (log2(size_image(2)) ~= round(log2(size_image(2))))
    m=ceil(log2(max(size_image))); g=zeros(2^m);
    g(1:size_image(1),1:size_image(2))=g(1:size_image(1),1:...
        size_image(2))+img;
    img = g;
    st1=ceil(size_image(1)/256); st1=[st1,256*st1-size_image(1)];
    st2=ceil(size_image(2)/256); st2=[st2,256*st2-size_image(2)];
else
    st1=[size_image(1),0];st2=[size_image(2),0];
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% menu for enter compress ratio
prompt={'Enter compress ratio:'};
def={'20'};
title='Input for compression ratio';
lineNo=1;
answer=str2num(char(inputdlg(prompt,title,lineNo,def)));
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
if answer > 1
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    size_define=size_image(1)*size_image(2)/answer;
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    % wavelet transform
    wt=wtp2dbn(img,'db5');
    [hd,sym,h_com]=ezw2symbol13(wt,size_define);
    sym=cut_size(sym,size_define); total_file=[hd,st1,st2,sym];
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    % read and write %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    fid = fopen('ftemp.txt','w'); % ftemp is file temporary
    fwrite(fid,total_file,'int8');
    fclose(fid);
    dos('arith e ftemp.txt ftemp.jwt');
    fid = fopen('ftemp.jwt','r');
    [data,size_com]= fread(fid);
    fclose(fid);
    delete('ftemp.txt');delete('ftemp.jwt');

```

```

    isym=bit_reverse(sym);
    close(h_com);
else
    handle_er=errorDlg('Plase put new ratio again','Error','replace');
    hd=[]; isym=[]; size_com=[]; st1=[]; st2=[];
end
end

```

PROGRAM NO.24

```

function iwt=show_result1(hd,isym,st1,st2)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function show result by
% hd      is header file
% isym    is inverse symbols 8 bit to character
% st1     is matrix of size of image
% st2     is matrix of size of image
% iwt     is output image reconstructed
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%%%%%%%%%% Decompressing %%%%%%%%%%%
[id,h_dec]=dezw2data(hd,isym);
iwt=iwtp2dbn(id,'db5');
close(h_dec);
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% check size of image
if st1(2) ~=0 | st2(2) ~=0
    iwt=iwt(1:(256*st1(1)-st1(2)),1:(256*st2(1)-st2(2)));
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
show_result % call show_result M-file
imagesc(iwt); axis off; colormap(gray);
title('Image file wavelet transform');

```

PROGRAM NO.25

```

function saveimage(out)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function save image files
% out    is file for save
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%function save files of MATLAB V5.1
[t1 t2]=uinputfile('*.jwt','Save as');
t3=t1(1:length(t1)-3); t3=strcat(t3,'txt');
fid = fopen(t3,'w');
fwrite(fid,out,'int8');
fclose(fid);
% compress files
dos(strcat([char('arith e') blanks(1) t3 blanks(1) t1]));
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
delete(t3);
msgbox('    Save as file complete', 'Save complete');

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

PROGRAM NO.26

```

function show_image()
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function show image files
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
load show_image
a = figure('Units','points', ...
    'Color',[0.8 0.8 0.8], ...
    'Colormap',mat0, ...
    'MenuBar','none', ...
    'Name','Show image', ...
    'NumberTitle','off', ...
    'PointerShapeCData',mat1, ...
    'Position',[89.25 89.25 420 315], ...
    'Tag','Fig1');

```

PROGRAM NO.27

```

function show_result()
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function show result of images
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
load show_result
a = figure('Units','points', ...
    'Color',[0.8 0.8 0.8], ...
    'Colormap',mat0, ...
    'MenuBar','none', ...
    'Name','Show result', ...
    'NumberTitle','off', ...
    'PointerShapeCData',mat1, ...
    'Position',[89.25 89.25 420 315], ...
    'Tag','Fig1');
b = uicontrol('Parent',a, ...
    'Units','points', ...
    'Callback','detail_result(img,iwt,size_com);', ...
    'Position',[9.75 5.25 65.25 19.5], ...
    'String','Result', ...
    'Tag','Pushbutton1');

```

PROGRAM NO.28

```

function detail_result(img,iwt,size_com)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
% This is function detail result by
% img      is image for transform
% iwt      is output image reconstructed
% size_com is size compress
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
mse=err(img,iwt); % calculate error
mse=strcat('Mean square error (MSE) = ',num2str(mse));
y=size(img); bpp=size_com*8/(y(1)*y(2));
bpp=strcat('Bit per pixel (bpp) = ',num2str(bpp),' bpp');
o_size=size_com;
o_size=strcat('Size compress = ',num2str(o_size),' byte');
%%% menu output display
Data=1:64;Data=(Data.*Data)/64;
h=msgbox(str2mat(mse,bpp,o_size), ...
'Detail result','custom',Data,hot(64));

```

PROGRAM NO.29

```

function [header,symbols,h_com]=ezw2symbol(c,size_define)
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%           EZW2SYMBOL IS EZW ENCODING TO SYMBOLS
%           c IS FILE FOR ENCODE
%           H_COM IS HANDLE COMPRESS
%           HEADER IS HEADER FILE OF ENCODE
%           SYMBOLS IS SYMBOLS OF CODE
%           SIZE_DEFINE IS SIZE FOR COMPRESS
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
dc=[]; ct=c; y=size(c); Nd=13; size_compress=0;
lv=log2(y(1));
hi_bi=ceil(log2(abs(max(c(:))))); t0=2^(hi_bi)/2; ht0=log2(t0);
mid=(2^(hi_bi)+t0)/2;
header=[lv,ht0,Nd]; % set header file
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
h_com = waitbar(0,'Please wait... Now compressing files');
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%

for d=1:Nd
    % computation waitbar here %
    waitbar(d/Nd)
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    t=t0/2^(d-1); half_t=mid/2^(d-1); Ns=Nd+1-d; d=ones(y(1));
    k3=find( ct<=2*t & ct>t );
    k4=find( ct>=-2*t & ct<-t );
    k5=find( abs(c) > 2*t );
    d(k3)=65; % ' POS '
    d(k4)=66; % ' NEG '
    d(k5)=0; ct(k5)=0; % ' for skip '
    for j = 3:lv
        if j == 3
            for n = 1:4:5 % n=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                for m = 1:4:5 % m=1:2^(j-1):2^(j-1)+1
                    for u = n:2:n+2 % u=n:2:n+2^(j-1)-2
                        for v = m:2:m+2 % v=m:2:m+2^(j-1)-2
                            for row = u:u+1
                                for col = v:v+1
                                    if size_compress < size_define
                                        td=d(row,col);
                                        ab_ct=abs(ct(row,col));
                                        rcmax=max([row col]);
                                        if td == 0
                                            else
                                                if td > 64
                                                    if td == 65
                                                        dc=[dc 0 1]; % POS = 01
                                                    else % td == 66
                                                        dc=[dc 1 0]; % NEG = 10
                                                    end
                                                    ds=1; half=half_t;
                                                    while ds <= Ns
                                                        if ab_ct > half
                                                            dc=[dc 1];
                                                            half=half + t/2^(ds+1);
                                                        else % if ab_ct < half
                                                            dc=[dc 0];
                                                            half=half - t/2^(ds+1);
                                                        end
                                                        ds=ds+1;
                                                    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
                                                    % อักษรนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่ออนุญาตให้ไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
                                                    % ไม่ว่าจะกรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงชื่อของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้
                                                    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
                                                end
                                            end
                                        end
                                    end
                                end
                            end
                        end
                    end
                end
            end
        end
    end
end

```



```

for m=2^(j-1)+1:-2^(j-1):1
    if n ==1 & m ==1
        n=2^(j-1)+1;
    elseif n ==(2^(j-1)+1) & m ==1
        n=-1; m=-1; q=j; j=2;
    end
    for u=n:2:2^(j-1)+n-2
        for v=m:2:2^(j-1)+m-2
            for row = u:u+1
                for col = v:v+1
                    if (row <=0) & (col <=0)
                        j=q;
                    else
                        if size_compress < size_define
                            td=d(row,col);
                            ab_ct=abs(ct(row,col));
                            rcmax=max([row col]);
                            if td == 0;
                                else
                                    if td > 64
                                        if td == 65
                                            dc=[dc 0 1]; % POS = 01
                                        else % td == 66
                                            dc=[dc 1 0]; % NEG = 10
                                        end
                                        ds=1; half=half_t;
                                        while ds <= Ns
                                            if ab_ct > half
                                                dc=[dc 1];
                                                half=half + t/2^(ds+1);
                                            else % if ab_ct < half
                                                dc=[dc 0];
                                                half=half - t/2^(ds+1);
                                            end
                                            ds=ds+1;
                                        end
                                        else % td == 1
                                            ls=lv; r=1; IZ=0;
                                            while ls > 1
                                                if rcmax <= 2^(r)
                                                    row1=2^(ls-1)*row-...
                                                        (2^(ls-1)-1):2^...
                                                        (ls-1)*row;
                                                    col1=2^(ls-1)*col-...
                                                        (2^(ls-1)-1):2^...
                                                        (ls-1)*col;
                                                    ab_c=abs(ct(row1,col1));
                                                    if max(ab_c(:)) > t
                                                        IZ=1; ls=1;
                                                    end
                                                else
                                                    r=r+1;
                                                end
                                                ls=ls-1;
                                            end
                                        if IZ == 1
                                            dc=[dc 1 1]; % IZ = 11
                                        else % IZ == 0
                                            dc=[dc 0 0]; % ZTR = 00
                                        if rcmax > 2^(lv-1)
                                            else

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่สามารถเผยแพร่ไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้


```

t=t0/2^(d-1); half_t=mid/2^(d-1); Ns=Nd+1-d;
for j =3:header(1)
    if j == 3
        for n = 1:4:5
            for m = 1:4:5
                for u = n:2:n+2
                    for v = m:2:m+2
                        for row = u:u+1
                            for col = v:v+1
                                if abs(C(row,col)) >0
                                    elseif (x <=y) & (yt-2 >=0)
                                        half=half_t;
                                        if symbols(x:x+1)==[0 1];%POS
                                            x=x+2; ds=1;
                                            % check size of file
                                            y1=yt-2-Ns;
                                            if y1 >=0
                                                yt=y1;
                                            else
                                                ds=Ns+1; yt=y1;
                                            end
                                            %%%%%%%%%%%
                                            while ds <= Ns
                                                if symbols(x) == 1
                                                    half=half + t/2^(ds+1);
                                                    x=x+1;
                                                else % if symbols(x) == 0
                                                    half=half - t/2^(ds+1);
                                                    x=x+1;
                                                end
                                                ds=ds+1;
                                            end
                                            C(row,col)= half ;
                                        elseif symbols(x:x+1)==[1 0];%NEG
                                            x=x+2; ds=1;
                                            % check size of file
                                            y1=yt-2-Ns;
                                            if y1 >=0
                                                yt=y1;
                                            else
                                                ds=Ns+1; yt=y1;
                                            end
                                            %%%%%%%%%%%
                                            while ds <= Ns
                                                if symbols(x) == 1
                                                    half=half + t/2^(ds+1);
                                                    x=x+1;
                                                else % if symbols(x) == 0
                                                    half=half - t/2^(ds+1);
                                                    x=x+1;
                                                end
                                                ds=ds+1;
                                            end
                                            C(row,col)= -half ;
                                        elseif symbols(x:x+1)==[1 1];%IZ
                                            x=x+2; yt=yt-2;
                                        elseif symbols(x:x+1)==[0 0];%ZTR
                                            x=x+2; yt=yt-2; ls=header(1); r=1;
                                            while ls > 1
                                                if max([row col]) <= 2^(r)
                                                    for h=(2^(ls-1))*row-(2^

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้


```

end
C(row,col)= half ;
elseif symbols(x:x+1)==[1 0];%NEG
x=x+2; ds=1;
% check size of file
y1=yt-2-Ns;
if y1 >=0
yt=y1;
else
ds=Ns+1; yt=y1;
end
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
while ds <= Ns
if symbols(x) == 1
half=half + t/2^(ds+1);
x=x+1;
else % if symbols(x) == 0
half=half - t/2^(ds+1);
x=x+1;
end
ds=ds+1;
end
C(row,col)= -half ;
elseif symbols(x:x+1)==[1 1];%IZ
x=x+2; yt=yt-2;
elseif symbols(x:x+1)==[0 0];%ZTR
x=x+2; yt=yt-2; ls=header(1);r=1;
while ls > 1
if max([row col]) <= 2^(r)
for h=(2^(ls-1))*row-(2^(...
(ls-1)-1):( 2^(ls-...
1))*row
for g=(2^(ls-1))*col-...
(2^(ls-1)-1) : (...
2^(ls-1))*col
if abs(C(h,g)) > 0
else
C(h,g) =1;
end
end
end
else
r=r+1;
end
ls=ls-1;
end
end
end
end
end
end
end
end
end
end
end
end
k=find( C == 1 ); C(k)=0;
end
g=C;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

กิตติกรรมประกาศ

ปริญญาบัตรฉบับนี้สามารถที่จะสำเร็จลุล่วงไปด้วยดีได้นั้น ต้องขอขอบพระคุณหลายๆ ฝ่ายที่คอยให้ความสนับสนุน และช่วยเหลือตลอดมา โดยเฉพาะอย่างยิ่งพระคุณของบิดามารดา ที่เป็นผู้ซึ่งให้โอกาสและให้การสนับสนุนอย่างไม่มีคำว่าย่อท้อ และที่จะขาดมิได้เลยคือ ท่านอาจารย์ที่ปรึกษา ดร.สุทธิชัย นพนาศิพงษ์ และท่านอาจารย์กฤษณ์ วงจรูระ ที่คอยทุ่มเทเอาใจใส่ดูแล และคอยให้คำปรึกษาแก่คณะผู้จัดทำมาโดยตลอด อย่างไม่มีคำว่าย่อท้อและเหน็ดเหนื่อยเช่นกัน ตลอดจนการจัดการจัดหาเครื่องมือเครื่องใช้ต่างๆ ที่จำเป็นให้ และอาจารย์อีกท่านหนึ่งที่คณะผู้จัดทำจะไม่กล่าวขอบพระคุณไว้ ณ ที่นี้เสียมิได้ อาจารย์นภัทร สระเอี่ยม ที่ให้คำแนะนำ ให้กำลังใจในการทำงาน และเปิดโอกาสให้คณะผู้จัดทำสามารถจัดทำปริญญาบัตรฉบับนี้ได้อย่างเต็มที่

ทางคณะผู้จัดทำขอกราบขอบพระคุณไว้ ณ โอกาสนี้ด้วย

คณะผู้จัดทำ

นายจิตติ กลิ่นประภัสร์

นายธราพงษ์ เพ็ญชัย



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บรรณานุกรม

- [1] ชัยชาญ มัคคั่น., *การแก้ไขลักษณะของลายเส้น โดยใช้เวฟเล็ตทรานส์ฟอร์ม*, วิทยานิพนธ์ สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้า เจ้าคุณทหารลาดกระบัง, พ.ศ. 2539
- [2] ชินภัทร นันทจิวารชัย,รศ.ดร. มนัส สังวรศิลป์, ดร.สุรพันธุ์ เอื้อไพบูลย์., “การลดขนาดข้อมูลภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ต.” วิศวกรรมลาดกระบัง ปีที่ 13 ฉบับที่ 2, หน้า 28-35, เมษายน พ.ศ. 2540
- [3] C. Sidney Burrus, Ramesh A. Gopinath, and Maitao Guo. *Introduction to Wavelets and Wavelet Transforms.*, Prentice-Hall, 1998
- [4] Jerome M. Shapiro. “*Embedded Image coding using zerotree of wavelet coefficients.*,” IEEE Trans. signal proc., VOL.41 ,NO.12. pp3445-3462, DEC 1993.
- [5] Shie Qian, Dapang Chen., *Joint Time-Frequency Analysis Methods and applications.*, NJ: Prentice-Hall, 1996
- [6] Charles K. Chui., *An Introduction to Wavelets* ., ACADEMIC PRESS ., 1992
- [7] Eric J. Stollnitz, Tony D. DeRose, David H. Salesin., “*Wavelets for Computer Graphics: A Primer, Part 1.*,” IEEE Computer Graph. and App., pp76-84., MAY 1995
- [8] Martin Vetterli, Cormac Herley., “*Wavelets and Filter Banks : Theory and Design.*,” IEEE Trans. Signal proc., VOL.40 ,NO.9. pp2207-2232, SEP 1992.
- [9] Tilo Strutz, Heiko Schwarz, Erika Muller., “*Predictive Image Coding With Adaptive Wavelet Transform.*,” Proce. Of SPIE, VOL.3164, San Diego, CA, USA, JULY 1997
- [10] Brani Vidakovic, Peter Muller., “*WAVELETS FOR KIDS A Tutorial Introduction.*,” Duke University, 1991
- [11] Rafael C. Gonzalez, Richard E. Woods, *Digital Image Processing.*, Addison-Wesley Publishing., 1992
- [12] Ning Lu., *Fractal Imaging.*, ACADEMIC PRESS., 1997
- [13] Colm Mulcahy, “*Image compression using the Haar wavelet transform.*,” Spelman Science and Math Journal.
- [14] Jie Liang, “*Highly Scalable Image Coding for Multimedia Applications.*,” Media Technologies Lab, Digital Signal Processing R&D Center., Texas Instruments, Inc. (liang@ti.com : <http://www.acm.org/sigmm/MM97/papers/liang/acm97.html#32>)
- [15] Li-San Wang, “*Design and Implementation of an Adaptive Modeling Unit for Multialphabet Arithmetic Compression.*,” National Taiwan University. (lswang@analog.ee.ntu.edu.tw : <http://dodger.ee.ntu.edu.tw/~lswang/arith/index.html>)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหาและต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้