

อภินันทนาการ



สำนักหอสมุด

การศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต
ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต
A STUDY OF IMAGE COMPRESSION TECHNIQUE USING
DISCETE WAVELET TRANSFORM WITH ARITHMETIC CODING

นายภูษิต เมฆนันทไพสิฐ รหัส 53362990

สำนักหอสมุด มหาวิทยาลัยนเรศวร
วันลงทะเบียน..... 12 ต.ค. 2557
เลขทะเบียน..... 1719 6994
เลขประจำตัว.....

ปร
ก 698ก
2557

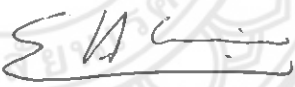
ปริญญานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรบัณฑิต
สาขาวิชาวิศวกรรมไฟฟ้า ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้าและคอมพิวเตอร์
คณะวิศวกรรมศาสตร์ มหาวิทยาลัยนเรศวร
ปีการศึกษา 2557

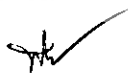


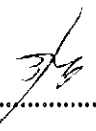
ใบรับรองปริญญาานิพนธ์

ชื่อหัวข้อโครงการ การศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต
ผู้ดำเนินโครงการ นายภูษิต เมฆนนท์ไพศิฐ รหัส 53362990
ที่ปรึกษาโครงการ ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สุชาติ เข้มมน่าน
สาขาวิชา วิศวกรรมไฟฟ้า
ภาควิชา วิศวกรรมไฟฟ้าและคอมพิวเตอร์
ปีการศึกษา 2557

.....
คณะวิศวกรรมศาสตร์ มหาวิทยาลัยนเรศวร อนุมัติให้ปริญญาานิพนธ์ฉบับนี้เป็น
ส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรวิศวกรรมศาสตรบัณฑิต สาขาวิชาวิศวกรรมไฟฟ้า


.....ที่ปรึกษาโครงการ
(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สุชาติ เข้มมน่าน)


.....กรรมการ
(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.พนมขวัญ ริยะมงคล)


.....กรรมการ
(อาจารย์รัฐภูมิ วรรณสาสน์)

ชื่อหัวข้อโครงการ การศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต ร่วมกับการ
การเข้ารหัสเลขคณิต
ผู้ดำเนินโครงการ นายภูษิต เมฆนันท์ไพศิฐ รหัส 53362990
ที่ปรึกษาโครงการ ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สุชาติ แยมเม่น
สาขาวิชา วิศวกรรมไฟฟ้า
ภาควิชา วิศวกรรมไฟฟ้าและคอมพิวเตอร์
ปีการศึกษา 2557

บทคัดย่อ

โดยทั่วไปการบีบอัดภาพเป็นวิธีที่ทำให้การติดต่อสื่อสารได้เร็วขึ้น และประหยัดพื้นที่ในการจัดเก็บข้อมูล ปรินูญานิพนธ์ฉบับนี้ นำเสนอการศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพโดยใช้การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วย ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต โดยใช้ตัวกรองฮาร์ และตัวกรองเคบูซซี4 เพื่อประเมินประสิทธิภาพของวิธีการที่นำเสนอได้อันได้ใช้ภาพทดสอบจำนวน 5 ภาพ คือ ภาพมนุษย์ ถ่ายรูป ภาพบาร์บารา ภาพลิซ่า ภาพพริกไทย และภาพแมนดริล จากผลการศึกษาพบว่าวิธีการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วย ชนิดตัวกรองฮาร์มีประสิทธิภาพดีกว่าการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วย ชนิดตัวกรองเคบูซซี4 ในแง่ของอัตราส่วนการบีบอัด

Project title A Study Image Compression Technique using Discrete Wavelet Transform
with Arithmetic Coding

Name Mr. Pusit Meknuntapaisit ID. 53362990

Project advisor Assistant Professor Suchart Yammen , Ph.D.

Major Electrical Engineering

Department Electrical and Computer Engineering

Academic year 2014

Abstract

In general, image compression is a way to make communication faster and space save in storage This project proposes a study of image compression technique using the discrete wavelet transform (DWT) with arithmetic coding. Haar and Daubechies4 filters are used in the DWT method. To evaluate the performance of the proposed method, the experiments are performed with five images: Cameraman, Barbara, Lena, Pepper and Mandril. The results reveal that the Haar DWT method performs much better than the Daubechies4 DWT method in terms of compression ratio.

กิตติกรรมประกาศ

วิทยานิพนธ์ฉบับนี้สำเร็จลุล่วงไปได้ด้วยดีจาก ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สุชาติ เข้มเม่น ซึ่งเป็นที่ปรึกษาโครงการและให้ความกรุณาในการตรวจทานปริญญาานิพนธ์ผู้ดำเนินโครงการขอกราบขอบพระคุณเป็นอย่างสูงและขอระลึกถึงความกรุณาของท่านตลอดไป

ขอบพระคุณ ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.พนมขวัญ ธิยะมงคล และอาจารย์รัฐภูมิ วรรณุศาสน์ ซึ่งเป็นคณะกรรมการในการสอบโครงการที่ให้คำแนะนำ ชี้แนะแนวทาง และข้อคิดเห็นต่างๆ ที่เป็นประโยชน์ในโครงการนี้ ทำให้โครงการนี้ออกมาสมบูรณ์แบบยิ่งขึ้น

ขอบพระคุณคณาจารย์ทุกท่านที่ประสิทธิ์ประสาทวิชาความรู้ต่างๆตลอดระยะเวลาของการศึกษาเล่าเรียน ซึ่งเป็นความรู้ที่สามารถนำไปใช้ในการทำโครงการนี้และยังสามารถนำไปใช้ในการประกอบอาชีพในอนาคต

เหนือสิ่งอื่นใด คณะผู้ดำเนินโครงการขอกราบขอบพระคุณของบิดามารดา ผู้มอบความรักความเมตตากรุณา และเป็นกำลังใจให้เสมอมา รวมทั้งเป็นผู้ให้ทุกสิ่งทุกอย่างตั้งแต่วัยเยาว์จวบจนปัจจุบัน คอยเป็นกำลังใจให้ได้รับความสำเร็จอย่างทุกวันนี้ และขอขอบคุณทุกๆคนในครอบครัวของคณะผู้ดำเนินโครงการที่ไม่ได้กล่าวไว้ ณ ที่นี้ด้วย

นายภูมิต เมฆนันท์ไพศิฐ

สารบัญ

	หน้า
ใบรับรองปริญญาโท.....	ก
บทคัดย่อภาษาไทย.....	ข
บทคัดย่อภาษาอังกฤษ.....	ค
กิตติกรรมประกาศ.....	ง
สารบัญ.....	จ
สารบัญตาราง.....	ฉ
สารบัญรูปภาพ.....	ญ
บทที่ 1 บทนำ.....	1
1.1 ที่มาและความสำคัญ.....	1
1.2 วัตถุประสงค์ของโครงการ.....	1
1.3 ขอบเขตของงาน.....	1
1.4 ขั้นตอนการดำเนินงาน.....	2
1.5 ผลที่คาดว่าจะได้รับ.....	3
1.6 งบประมาณ.....	3
บทที่ 2 หลักการและทฤษฎี.....	4
2.1 ภาพเชิงดิจิทัล.....	4
2.2 ประเภทการบีบอัดภาพ.....	5
2.2.1 การบีบอัดข้อมูลภาพแบบไม่สูญเสีย.....	5
2.2.2 การบีบอัดข้อมูลภาพแบบสูญเสีย.....	5
2.3 การบีบอัดข้อมูลภาพ.....	6
2.4 การวัดประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพดิจิทัล.....	6

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
2.5 การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสอง.....	9
2.5.1 นิยามและความหมายของข้อมูลฐานสอง.....	9
2.5.2 การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในแม่ทแล็บ.....	9
2.6 การแปลงเวฟเล็ด.....	13
2.6.1 การแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ.....	13
2.6.2 การแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ.....	17
2.6.3 การแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ระดับ.....	20
2.7 การเลือกใช้ตระกูลเวฟเล็ดในการศึกษาการบีบอัดภาพ.....	22
2.7.1 ตัวกรองเวฟเล็ดฮาร์.....	22
2.7.2 ตัวกรองเวฟเล็ดเคบซซี่4.....	23
2.8 การเข้ารหัสเลขคณิต.....	24
2.8.1 การเข้ารหัสอิมพลีเมนต์เตชั่น.....	25
2.8.2 การถอดรหัสอิมพลีเมนต์เตชั่น.....	26
บทที่ 3 วิธีดำเนินการ.....	27
3.1 ศึกษาและค้นคว้าทฤษฎีพื้นฐานที่เกี่ยวข้อง.....	27
3.2 ศึกษาการแปลงเวฟเล็ด.....	27
3.3 ศึกษาการเข้ารหัสเลขคณิต.....	28
3.4 ออกแบบโปรแกรมการบีบอัดภาพ.....	29
3.4.1 การบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	29
3.4.2 การคายการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	31

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
3.4.3 การบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัว กรองเคบชูซี4 รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	32
3.4.4 การคายการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองเคบชูซี4 รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	33
3.5 ทดสอบอัลกอริทึม.....	33
3.6 วิเคราะห์ผลการทดลอง สรุปผลการทดลอง ปัญหา และข้อเสนอแนะ.....	33
3.7 จัดทำรูปเล่มปริยญานินพนธ์.....	33
บทที่ 4 ผลการทดลองและการวิเคราะห์ผลการทดลอง.....	34
4.1 ทดสอบอัลกอริทึมการเข้ารหัสเลขคณิต.....	34
4.2 ทดสอบอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	51
4.3 ภาพดิจิตอลก่อนการทำการบีบอัดภาพ และหลังการบีบอัดภาพ.....	58
4.4 ผลการทดลองจากการบีบอัดภาพดิจิตอล.....	59
4.4.1 การทดลองการบีบอัดภาพ แบบไม่บันทึกตาราง.....	59
4.4.2 การทดลองการบีบอัดภาพ แบบบันทึกตาราง.....	61
4.5 สรุปผลการทดลอง.....	62
4.5.1 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิตอล แบบไม่บันทึกตาราง	63
4.5.2 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิตอล แบบบันทึกตาราง	63

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
บทที่ 5 สรุปผลและข้อเสนอแนะ.....	64
5.1 สรุปผลการดำเนินงาน.....	64
5.2 ปัญหาและแนวทางแก้ไข.....	65
5.3 ข้อเสนอแนะและแนวทางการพัฒนา.....	66
เอกสารอ้างอิง.....	67
ภาคผนวก ก รายละเอียดฟังก์ชัน new_arithme.....	68
ภาคผนวก ข โปรแกรมการบีบอัดภาพดิจิทัล	
Wavelet Transform (Haar)+Arithmetic Coding.....	71
ภาคผนวก ค โปรแกรมการบีบอัดภาพดิจิทัล	
Wavelet Transform (Db4)+Arithmetic Coding.....	109
ภาคผนวก ง รายละเอียดโปรแกรม Arithmetic Coding.....	147
ประวัติผู้ดำเนินโครงการ.....	164

สารบัญญัตราสาร

ตารางที่	หน้า
2.1 ตารางความแม่นยำบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในแม่ทลับ.....	11
2.2 ตารางความแม่นยำในการเขียนแมรซึนฟอร์แมท.....	13
4.1 ตารางการแมปข้อมูลจากเว็ทเตอร์เนวนอนไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต.....	34
4.2 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด ฮาร์ ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบไม่บันทึกตาราง.....	60
4.3 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด เคนุซซึ4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบไม่บันทึกตาราง.....	60
4.4 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด ฮาร์ ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบบันทึกตาราง.....	61
4.5 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด เคนุซซึ4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบบันทึกตาราง.....	62
4.6 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิตอล แบบไม่บันทึกตาราง.....	63
4.7 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิตอล แบบบันทึกตาราง.....	63

สารบัญรูป

รูปที่	หน้า
2.1 ภาพเชิงดิจิทัล.....	4
2.2 แบบการบีบอัดภาพโดยทั่วไป.....	6
2.3 แผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์เบงค์ แบบ 1 มิติ.....	14
2.4 แผนภาพการลดข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง.....	14
2.5 แผนภาพการสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์เบงค์ แบบ 1 มิติ.....	15
2.6 แผนภาพการเพิ่มข้อมูลขึ้นสองเท่า.....	15
2.7 แผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์เบงค์ แบบ 3 แบนด์ย่อย.....	16
2.8 แผนภาพการสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์เบงค์ แบบ 3 แบนด์ย่อย.....	17
2.9 แผนภาพการแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต.....	18
2.10 แผนภาพการสร้างกลับองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต.....	18
2.11 แบนด์ย่อยที่ผ่านการแปลงเวฟเล็ตหลายครั้ง.....	19
2.12 แผนภาพการแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง.....	20
2.13 แผนภาพการสร้างกลับจากองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง.....	21
2.14 เวฟเล็ตฮาร์ และพัลส์ฟังก์ชัน.....	23
3.1 แผนภาพการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต.....	29
3.2 แผนภาพการลายการบีบอัดภาพดิจิทัลด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการถอดรหัสเลขคณิต.....	31
4.1 มนุษย์ถ่ายรูป.....	58
4.2 บาร์บารา.....	58
4.3 ลีน่า.....	58
4.4 ฟริกไทย.....	59
4.5 แมนดริล.....	59
4.6 กู้คืนมนุษย์ถ่ายรูป.....	58
4.7 กู้คืนบาร์บารา.....	58
4.8 กู้คืนลีน่า.....	58
4.9 กู้คืนฟริกไทย.....	59
4.10 กู้คืนแมนดริล.....	59

บทที่ 1

บทนำ

1.1 ที่มาและความสำคัญของโครงการงาน

เนื่องจากในปัจจุบันข้อมูลภาพดิจิทัลได้เข้ามามีบทบาทสำคัญในชีวิตประจำวันของทุกคน ทั้งในด้านการถ่ายภาพ การสื่อสาร การศึกษา การแพทย์ การทหาร เป็นต้น ซึ่งรูปภาพดิจิทัลส่วนใหญ่จะมีขนาดใหญ่ ทำให้ต้องใช้เนื้อที่จำนวนมากในการจัดเก็บข้อมูล การบีบอัดรูปภาพจึงเป็นวิธีการหนึ่งที่จะช่วยให้การติดต่อสื่อสารให้เร็วขึ้น เนื่องจากการบีบอัดข้อมูลทำให้ไฟล์มีขนาดเล็กลงและคุณภาพของข้อมูลไม่สูญเสียคั้งนั้น โครงการงานนี้ให้ความสนใจการศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต

1.2 วัตถุประสงค์ของโครงการงาน

เพื่อศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต

1.3 ขอบข่ายของงาน

- 1) โครงการงานนี้เป็นวิธีการบีบอัดแบบไม่สูญเสีย
- 2) ภาพที่นำมาทดสอบการบีบอัดภาพทั้ง 2 วิธีนี้ใช้ภาพทดสอบจำนวน 5 ภาพ คือ ภาพระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป (Cameraman) ขนาด 256X256 พิกเซล ภาพระดับเทาบาร์บารา (Barbara) ขนาด 512X512 พิกเซล ภาพสีลิ้นฟ้า (Lena) ขนาด 512X512 พิกเซล ภาพสีพริกไทย (Peppers) ขนาด 512x512 พิกเซล และภาพสีแมนดริล (Mandrill) ขนาด 512X512 พิกเซล ทำการทดสอบเปรียบเทียบระหว่างการใช้การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรอง haar และ db4 รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต มาทำการเปรียบเทียบอัตราส่วนการบีบอัด ค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE)และอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด(Peak Signal to Noise Ratio: PSNR)กับอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน(Signal to Noise Ratio: SNR)
- 3) ใช้โปรแกรม Matlab2014a

1.5 ผลที่คาดว่าจะได้รับ

- 1) นิสิตได้พัฒนาทักษะการใช้งาน โปรแกรม Matlab
- 2) ทำให้เข้าใจถึงวิธีการประยุกต์ใช้การเข้ารหัสเลขคณิตเพื่อนำไปใช้กับข้อมูลรูปภาพ
- 3) ทำให้เข้าใจถึงวิธีการประยุกต์ใช้การแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตเพื่อนำไปใช้กับข้อมูลรูปภาพ
- 4) ช่วยประหยัดพื้นที่ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ

1.6 งบประมาณ

- | | |
|------------------------------|------------------|
| 1) ค่าถ่ายเอกสาร | 500 บาท |
| 2) ค่าจัดทำรูปเล่ม | 500 บาท |
| รวมเป็นเงิน(หนึ่งพันบาทถ้วน) | <u>1,000</u> บาท |
- หมายเหตุ ถัวเฉลี่ยทุกรายการ



บทที่ 2

หลักการและทฤษฎีที่เกี่ยวข้อง

ในบทนี้ผู้วิจัยได้ศึกษาหลักการและทฤษฎีที่เกี่ยวข้องซึ่งเริ่มต้นศึกษาจากภาพเชิงดิจิทัล ประเภทการบีบอัดข้อมูลภาพ, การบีบอัดข้อมูลภาพ, การวัดประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพ ดิจิตอลการบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสอง, การแปลงเวฟเล็ต, การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ, การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ, การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ครั้ง, การเลือกใช้ กระจุกเวฟเล็ตที่ใช้ในการศึกษาการบีบอัดภาพ และการเข้ารหัสเลขคณิตกับการถอดรหัสเลขคณิต โดยมีรายละเอียดดังนี้

2.1 ภาพเชิงดิจิทัล (Digital Image)

ภาพดิจิทัล^[1] เป็นการแสดงผลภาพลักษณะสองมิติในหน่วยที่เรียกว่า“พิกเซล”ภาพดิจิทัลสามารถนิยามเป็นฟังก์ชันสองมิติ $f(x, y)$ โดยที่ค่าของ x และ y เป็นพิกัดในระนาบ(spatial /plane coordinate) และค่าของฟังก์ชัน f พิกัด (x, y) ใดๆ ภายในภาพคือ ค่าความเข้มแสงหรือค่าระดับเทาของภาพ (Intensity /gray level) ที่ตำแหน่งนั้นๆ เมื่อ x y และ f มีค่าแน่นอนเป็นจำนวนเต็ม จึงเรียกรูปภาพนี้ว่าเป็นภาพดิจิทัล

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

รูปที่ 2.1 ภาพเชิงดิจิทัล^[2]

ในปัจจุบันมีมาตรฐานการจับเก็บข้อมูลภาพที่แตกต่างกันอย่างไรก็ตามเมื่อใช้คำสั่ง `imread` ในการอ่านไฟล์ภาพแล้วจะบรรจุข้อมูลภาพที่ได้ลงในโครงสร้างการเก็บข้อมูลที่เหมาะสมซึ่งมีให้เลือก 4 แบบเนื่องจากโครงการนี้ผู้วิจัยได้ใช้ภาพเชิงดิจิทัลที่ประกอบด้วยภาพระดับเทา และภาพสีในการทดลองการบีบอัดข้อมูลภาพ ซึ่งมีโครงสร้างการเก็บข้อมูลภาพ 2 แบบคือ ภาพความเข้มและภาพอาร์จีบี (IMAGE RGB) โดยมีรายละเอียด ดังนี้

ภาพความเข้มเป็นรูปแบบการเก็บข้อมูลภาพที่ออกแบบมาเพื่อใช้กับภาพระดับเทาโดยตรง โครงสร้างที่ใช้เป็นเมตริกซ์ขนาด $m \times n$ โดยสมาชิกแต่ละค่าในเมตริกซ์ภาพบอกถึงระดับความสว่าง

หรือความมืดของพิกเซล ทั้งนี้ในการทดลองการบีบอัดข้อมูลภาพด้วย MATLAB ได้ใช้ตัวแปร uint8 ซึ่งเก็บค่าตัวเลขจำนวนเต็มที่มีค่าตั้งแต่ 0 ถึง 255 โดยหากมีค่าเป็น 0 คือสีดำสนิท และใช้ตัวเลข 255 แทนสีขาวภาพอาร์จีบี เป็นโครงสร้างการเก็บภาพที่ได้รับการออกแบบมาเพื่อใช้กับภาพสี โครงสร้างที่ใช้เป็นเมตริกซ์ขนาด $m \times n \times 3$ คือการนำเอาเมตริกซ์ขนาด $m \times n$ จำนวนสามชุดมาต่อกันเป็นเมตริกซ์ที่มีมิติเพิ่มเป็นสามมิติ เมตริกซ์ $m \times n$ แต่ละชุดบรรจุค่าความเข้มของสีแดง (R) สีเขียว (G) และสีน้ำเงิน (B) ตามลำดับ ฉะนั้นสีของพิกเซลแต่ละจุดจะถูกกำหนดจากปริมาณสีของแต่ละสีที่นำมาผสมกัน ทั้งนี้ในการทดลองการบีบอัดข้อมูลภาพด้วยเม็ทเล็ป (MATLAB) ได้ใช้ตัวแปร uint8 นี้พิกเซลแต่ละจุดจะมีการใช้จำนวนบิตรวมต่อจุดเท่ากับ 24 บิต ซึ่งเก็บค่าตัวเลขจำนวนเต็มที่มีค่าตั้งแต่ 0 ถึง 16,777,216 โดยหากมีค่าเป็น 0 คือสีดำสนิท ส่วนค่าตรงกลางก็เป็นสีต่างๆกันไป และใช้ตัวเลข 16,777,216 แทนสีขาว

2.2 ประเภทการบีบอัดข้อมูลภาพ (Type Image Compression)

การบีบอัดข้อมูลภาพเป็นกระบวนการทำให้ขนาดข้อมูลภาพมีขนาดที่ลดลง ซึ่งไฟล์ภาพที่เราได้มาโดยทั่วไปนั้นมักจะมียขนาดใหญ่ และจำเป็นต้องใช้พื้นที่หน่วยความจำเป็นจำนวนมาก เพื่อที่จะจัดเก็บข้อมูลเหล่านี้ ดังนั้นกระบวนการในการบีบอัดข้อมูลภาพจะช่วยลดพื้นที่หน่วยความจำในการจัดเก็บข้อมูลภาพ จำเป็นต้องใช้เทคนิคของการเข้ารหัสและถอดรหัสมาช่วย โดยที่การบีบอัดข้อมูลภาพสามารถแบ่งออกเป็น 2 ประเภท ดังนี้

2.2.1 การบีบอัดข้อมูลภาพแบบไม่สูญเสีย (Lossless Compression)

ข้อมูลภาพที่ถูกแปลงกลับจะเหมือนกับภาพต้นฉบับทุกประการ โดยจะถูกนำมาใช้ในกรณีที่ข้อมูลภาพที่มีอยู่นั้นยากต่อการได้มาและเป็นข้อมูลที่สำคัญ เช่น ข้อมูลภาพถ่ายทางการแพทย์^[2]

2.2.2 การบีบอัดข้อมูลภาพแบบสูญเสีย (Lossy Compression)

เป็นการบีบอัดข้อมูลที่ยอมให้ข้อมูลบางส่วนสูญเสียไปได้ โดยคงไว้ซึ่งข้อมูลหลักที่จำเป็น เหมาะสำหรับข้อมูลภาพที่ไม่ได้มีความสำคัญมากนักและผู้ใช้สามารถสร้างกลับข้อมูลภาพได้อย่างรวดเร็วแต่ข้อมูลที่สร้างขึ้นใหม่จะมีการสูญเสียข้อมูลไปบางส่วนและอัตราการบีบอัดที่ได้จะสูงกว่าการบีบอัดแบบไม่สูญเสียซึ่งในปัจจุบันเป็นที่นิยมมาก เช่น การบีบอัดแบบเจเพ็ทซ์ (JPEG)^[2]

2.3 การบีบอัดข้อมูลภาพ (Image Compression)

ในการบีบอัดข้อมูลภาพ สามารถเขียนเป็นแผนภาพบล็อกทั่วไปได้ ดังแสดงในรูป 2.2 ประกอบด้วย การแปลงข้อมูล, การเข้ารหัส, ไฟล์ข้อมูลฐานสอง, การถอดรหัส และการแปลงผกผันกลับ ในการบีบอัดข้อมูลภาพนั้นจะประกอบด้วย 2 ส่วนหลัก คือ การบีบอัดข้อมูลภาพ และการคายการบีบอัดข้อมูลภาพ โดยมีรายละเอียดดังนี้

กระบวนการบีบอัดภาพนั้นเริ่มแรกจะนำภาพต้นฉบับมาแปลงข้อมูลมาทำการเข้ารหัสข้อมูลโดยผลลัพธ์ที่ได้จะเป็นข้อมูลฐานสอง ซึ่งจะถูกลำมาเก็บเป็นไฟล์ภาพที่ถูกบีบอัดที่ถูกลดขนาดลงแล้ว ต่อมาจะมีการคำนวณหาอัตราส่วนการบีบอัดข้อมูลระหว่างขนาดไฟล์ของภาพต้นฉบับกับขนาดไฟล์ของภาพที่ถูกบีบอัด

กระบวนการคายการบีบอัดข้อมูลภาพจะนำเอาไฟล์ข้อมูลฐานสองที่ถูกบันทึกมาทำการถอดรหัสแล้วจึงนำมาแปลงผกผันกลับก็จะได้ภาพที่ผ่านการลดขนาดและแปลงกลับมาได้ภาพผู้คืนที่มีลักษณะเหมือนภาพต้นฉบับทุกประการ นอกจากนี้แล้วยังมีการทดสอบประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพดิจิทัล ด้วยการคำนวณหาค่าความผิดพลาดกำลังสองเฉลี่ย (MSE) และการหาอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) กับการคำนวณหาอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) โดยจะทำการคำนวณจากภาพต้นฉบับกับภาพผู้คืน^[2]



รูปที่ 2.2 รูปแบบการบีบอัดภาพโดยทั่วไป^[5]

2.4 การวัดประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพดิจิทัล

การบีบอัดและการเข้ารหัสข้อมูลภาพนั้นเป็นกระบวนการลดขนาดของเนื้อที่ในการจัดเก็บข้อมูลภาพ ซึ่งมีการแสดงค่าเป็นอัตราส่วนขนาดของข้อมูลต้นฉบับและขนาดของข้อมูลที่ถูกบีบอัด เช่น 2:1 และ 4:1 เป็นต้น โดยจะมีการวัดประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพดิจิทัลด้วยการหาอัตราส่วนการบีบอัดข้อมูล

การวัดค่าอัตราส่วนของการบีบอัดข้อมูล (Compression Ratio: CR) คือ อัตราส่วนของขนาดของข้อมูลต้นฉบับ (n_1) กับของขนาดข้อมูลที่ถูกบีบอัดแล้ว (n_2) ดังสมการที่ 2.1^[7]

$$CR = \frac{n_1}{n_2} \quad (2.1)$$

สำหรับการหาประสิทธิภาพการถายการบีบอัดและการถอดรหัสข้อมูลภาพด้วยการทำภาพคู่คืนให้เหมือนกับภาพต้นฉบับมากที่สุด จะใช้ดัชนีชี้วัดประสิทธิภาพ 3 ตัว คือ ดัชนีวัดค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (MSE) และดัชนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (PSNR) กับดัชนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (SNR)

ดัชนีวัดค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) คือผลต่างกำลังสองของภาพคู่คืนกับภาพต้นฉบับ ดังสมการที่ 2.2^[8]

$$MSE = \frac{1}{mn} \sum_{x=0}^{m-1} \sum_{y=0}^{n-1} [f(x,y) - g(x,y)]^2 \quad (2.2)$$

โดยที่ m คือ จำนวนพิกเซลตามความกว้างของภาพ n คือ จำนวนพิกเซลตามความสูงของภาพ $f(x,y)$ คือ ค่าความเข้มที่ตำแหน่ง (x,y) ของภาพต้นฉบับ $g(x,y)$ คือ ค่าความเข้มที่ตำแหน่ง (x,y) ของภาพคู่คืน

ดัชนีวัดค่าความผิดพลาดกำลังสองเฉลี่ย ถ้ามีค่าน้อยแสดงว่าภาพคู่คืนจากการบีบอัดสัญญาณมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับน้อย หรือถ้าดัชนีวัดค่าความผิดพลาดกำลังสองเฉลี่ยมีค่ามากแสดงว่าภาพคู่คืนที่ได้จากการบีบอัดสัญญาณมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับมาก และถ้าดัชนีวัดค่าความผิดพลาดกำลังสองเฉลี่ยมีค่าเป็นศูนย์แสดงว่าภาพคู่คืนเหมือนกับภาพต้นฉบับทุกประการ

ดัชนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) คืออัตราส่วนของกำลังสัญญาณภาพต้นฉบับสูงสุดต่อกำลังสัญญาณรบกวนของภาพคู่คืน โดยที่ดัชนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดเป็นตัววัดคุณภาพในการถายการบีบอัดข้อมูลแล้วคุณภาพของภาพที่คู่คืนมีการสูญเสียเล็กน้อยเพียงใด ดังสมการที่ 2.3^[9]

$$PSNR = 10 \cdot \log_{10} \left(\frac{MAX_I^2}{MSE} \right) \quad [decibel] \quad (2.3)$$

โดยที่ MAX_I คือ ค่าความเข้มของพิกเซลที่มากที่สุดที่เป็นไปได้ของภาพต้นฉบับ และ คำนีวัดค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (MSE) คือผลต่างกำลังสองของภาพที่กู้คืนกับภาพต้นฉบับ

ค่าอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดถ้ามีค่าน้อยแสดงว่าภาพที่กู้คืนมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับมาก และถ้าอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดมีค่ามากแสดงว่าภาพที่กู้คืนมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับน้อย นอกจากนี้ถ้าอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดถ้ามีค่าเป็นอนันต์แสดงว่าภาพที่กู้คืนเหมือนกับภาพต้นฉบับทุกประการ

คำนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) คือ อัตราส่วนของกำลังสัญญาณภาพต้นฉบับต่อกำลังสัญญาณรบกวนของภาพที่กู้คืน โดยคำนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนจะเป็นตัววัดคุณภาพในการคายการบีบอัดข้อมูลแล้วคุณภาพของภาพที่กู้คืนมีการสูญเสียเล็กน้อยเพียงใด ดังสมการที่ 2.4^[10]

$$SNR = 10 \log \left\{ \frac{\sum_{x=0}^{m-1} \sum_{y=0}^{n-1} f(x,y)^2}{\sum_{x=0}^{m-1} \sum_{y=0}^{n-1} [f(x,y) - g(x,y)]} \right\} \quad [decibel] \quad (2.4)$$

โดยที่ m คือ จำนวนพิกเซลตามความกว้างของภาพ, n คือ จำนวนพิกเซลตามความสูงของภาพ $f(x,y)$ คือ ค่าความเข้มที่ตำแหน่ง (x,y) ของภาพต้นฉบับ และ $g(x,y)$ คือ ค่าความเข้มที่ตำแหน่ง (x,y) ของภาพที่กู้คืน

คำนีวัดค่าอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน ถ้ามีค่าน้อยแสดงว่าภาพที่กู้คืนมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับมาก และถ้าคำนีวัดอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดมีค่ามาก แสดงว่าภาพที่กู้คืนมีความผิดเพี้ยนไปจากภาพต้นฉบับน้อย และถ้าคำนีวัดอัตราส่วนของสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุดมีค่าเป็นอนันต์ แสดงว่าภาพที่กู้คืนเหมือนกับภาพต้นฉบับทุกประการ

2.5 การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสอง

ในการเขียนโปรแกรมนั้นไฟล์ข้อมูลจะถูกแบ่งออกตามลักษณะการจัดเก็บได้ 2 ประเภท คือ เทกซ์ไฟล์ (Text file) และไฟล์ข้อมูลฐานสอง (Binary File) เนื่องจากในโครงการนี้ผู้วิจัยจะต้องมีการบันทึกไฟล์ข้อมูลภาพที่ถูกบีบอัดจึงทำให้ต้องเลือกบันทึกแบบไฟล์ข้อมูลฐานสอง เนื่องจากเมื่อบันทึกไฟล์ชนิดนี้แล้วจะไม่มีกรเปลี่ยนรหัสคำสั่ง ซึ่งในโครงการนี้ผู้วิจัยได้ศึกษานิยามและความหมายของข้อมูลฐานสอง กับการบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในเม็ทแล็บ (MATLAB) โดยมีรายละเอียดต่างๆดังนี้

2.5.1 นิยามและความหมายของข้อมูลฐานสอง (Binary)

ไฟล์ (File) คือ ที่เก็บข้อมูลต่างๆของคอมพิวเตอร์ และในภาษาซี (Language C) นั้นไฟล์หมายถึงอุปกรณ์ต่างที่ต่อกับเครื่องคอมพิวเตอร์ด้วย เช่น คีย์บอร์ด จอภาพ การติดต่อกับไฟล์จะต้องผ่านลอจิกคอลอินเทอร์เฟซ (Logical Interfaces) ที่เรียกว่าสตรีม (Stream) สตรีมจะช่วยให้ผู้ใช้เขียนโปรแกรมติดต่อกับอุปกรณ์ต่างๆได้ ซึ่งสตรีมที่ใช้ติดต่อกับไฟล์ ไฟล์จะมีอยู่ 2 ประเภทคือ เทกซ์ไฟล์ (Text file) เป็นไฟล์ของตัวอักษร เพราะมีโครงสร้างในการเก็บข้อมูลจะเป็นตัวอักษรไฟล์นั้นจึงไม่สามารถที่จะเก็บข้อมูลที่ค่าตัวเลขจำนวนเต็ม จุดทศนิยม หรือในลักษณะที่เป็นโครงสร้างซึ่งการเก็บข้อมูลจะถูกแปลงเป็นเลขฐานสองตามรหัสแอสกี (ASCII) ไฟล์ข้อมูลฐานสอง (Binary File) เป็นไฟล์ที่เก็บข้อมูลที่อยู่ในรูปแบบของค่าตรงๆซึ่งข้อมูลที่ไฟล์ประเภทนี้จัดเก็บ จะสามารถเป็นได้ทั้งตัวเลขจำนวนเต็ม ตัวเลขทศนิยมตัวอักษร อาร์เรย์ และข้อมูลแบบโครงสร้าง โดยการจับเก็บนั้นจะเก็บลงไปตรงๆเลยทำให้รหัสคำสั่งไม่มีการเปลี่ยนแปลง

2.5.2 การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในเม็ทแล็บ

ในการบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในเม็ทแล็บนั้นเริ่มโดยคำสั่ง `fwrite` และการเขียนข้อมูลฐานสองมีหน้าที่ในการบันทึกไฟล์เป็นลักษณะข้อมูลฐานสอง

รูปแบบคำสั่ง

`fwrite (fileID, A)`

`fwrite (fileID, A, precision)`

`fwrite (fileID, A, precision, skip)`

`fwrite (fileID, A, precision, skip, machine format)`

`count = fwrite (...)`

รายละเอียด

`fwrite (fileID, A)` ทำหน้าที่เขียนองค์ประกอบอาร์เรย์ (array) A เป็นบิตแบบไม่มีเครื่องหมาย (`uint8`) จำนวน 8 บิต บันทึกไปยังในไฟล์ข้อมูลฐานสองตามลำดับคอลัมน์

`fwrite (fileID, A, precision)` การเขียนค่าอาร์เรย์ A ไปตามรูปแบบ และขนาดที่ได้กำหนดไว้จาก ความแม่นยำ

`fwrite (fileID, A, precision, skip)` ซ้ำม (skip) จะสั่งให้บันทึกข้อมูลข้ามไปตามจำนวนไบต์ (Bytes) หรือจำนวนบิต ที่กำหนดก่อนที่จะเขียนแต่ละค่าข้ามไป ถ้าค่าความแม่นยำนั้นเป็นบิตแบบมี เครื่องหมาย (`bit n`) จำนวน n บิต หรือ บิตแบบไม่มีเครื่องหมาย (`ubit`) จำนวน n บิต เพื่อกำหนดให้ กระโดดข้ามไปเท่ากับจำนวนบิตเหล่านั้น

`fwrite (fileID, A, precision, skip, machine format)` เป็นการเขียนข้อมูลเฉพาะตามรูปแบบแมชชีน ฟอรัแมท (machine format) โดยที่สามารถเลือกข้ามพารามิเตอร์ (parameter) ได้

`count = fwrite(...)` เป็นการสั่งนับองค์ประกอบของอาร์เรย์ A ที่ได้ทำตามคำสั่ง `fwrite` ได้เสร็จ สมบูรณ์ในการเขียนไฟล์

ตัวแปรนำเข้า

`fileID` คือตัวกำหนดไฟล์ มีหน้าที่จำเพาะให้เป็นอย่างใดอย่างหนึ่งใน

- A เป็นตัวกำหนดไฟล์ที่ได้มาจากคำสั่ง `fopen`
- 1 เป็นเอาท์พุทมาตรฐาน (ที่แสดงออกทางหน้าจอ)
- 2 เป็นตัวรายงานมาตรฐานความผิดพลาด (Error)

A คือ ตัวเลขหรืออาร์เรย์ของตัวอักษร

ความแม่นยำ (precision) เป็นตัวแปรสตริงที่อยู่เครื่องหมาย"ข้อความสตริง" ที่จะทำการควบคุม รูปแบบ และขนาดของเอาท์พุท ซึ่งแสดงในตารางที่ 2.1 ดังต่อไปนี้คือค่าความเป็นไปได้ของค่า ความแม่นยำ

ตารางที่ 2.1 ตารางความแม่นยำบนที่กไฟล์ข้อมูลฐานสองในแม่ทแล็บ

ชนิดของค่า	ความแม่นยำ	บิต (ไบต์)
integers, unsigned	Uint	32 (4)
	uint8	8 (1)
	uint16	16 (2)
	uint32	32 (4)
	uint64	64 (8)
	Uchar	8 (1)
	unsigned char	8 (1)
	Ushort	16 (2)
	Ulong	32 (4)
	ubit <i>n</i>	1 <i>n</i> 64
integers, signed	Int	32 (4)
	int8	8 (1)
integers, signed	int16	16 (2)
	Int32	32 (4)
	Int64	64 (8)
	integer*1	8 (1)
	integer*2	16 (2)
	integer*4	32 (4)
	integer*8	64 (8)

ตารางที่ 2.1 ตารางความแม่นยำบนทีกไฟล์ข้อมูลฐานสองในแม่ทแล็บ (ต่อ)

ชนิดของค่า	ความแม่นยำ	บิต (ไบต์)
integers, signed	Schar	8 (1)
	signed char	8 (1)
	Short	16 (2)
	Long	32 (4)
	bits n	1 n 64
floating-point numbers	Single	32 (4)
	Double	64 (8)
	Float	32 (4)
	float32	32 (4)
	float64	64 (8)
	real*4	32 (4)
	real*8	64 (8)
Characters	char*1	8 (1)
	Char	ขึ้นอยู่กับรูปแบบการเข้ารหัสที่ เกี่ยวข้องกับแฟ้ม ตั้งค่าการ เข้ารหัสด้วย fopen

ถ้าเราทำการเจาะจงค่าความแม่นยำต่างๆของบิตแบบมีเครื่องหมาย (bit n) และค่าหนึ่งๆ มันเกินกำหนด โดยคำสั่ง fwrite จะเป็นการตั้งให้บิตที่ค่าเกินกำหนดเหล่านั้นทั้งหมดนั้นเป็นค่าดีฟอลต์:uint8

ข้าม (skip) จะสั่งให้บันทึกข้อมูลข้ามไปตามจำนวนไบต์ (Bytes) หรือจำนวนบิตที่กำหนดก่อนที่จะเขียนแต่ละค่าข้ามไป ถ้าค่าความแม่นยำนั้นเป็นบิตแบบมีเครื่องหมาย (bit n) จำนวน n บิต หรือ บิตแบบไม่มีเครื่องหมาย (ubit) จำนวน n บิต เพื่อกำหนดให้กระโดดข้ามไปเท่ากับจำนวนบิตเหล่านั้น ใช้พารามิเตอร์นี้ในการแทรกข้อมูลไปยังฟิลด์ของข้อมูลที่ไม่เชื่อมต่อกัน ในระยะที่ข้อมูลคงที่ค่าดีฟอลต์: 0

แมชชีนฟอร์แมท (Machine format) เป็นตัวแปรสตริงที่ประกอบไปด้วยลำดับจำเพาะในการเขียนไบต์ไปยังไฟล์ สำหรับบิตแบบมีเครื่องหมาย (n bit) และบิตแบบไม่มีเครื่องหมาย (ubit)

ความแม่นยำในการกำหนดค่าเฉพาะของลำดับในการเขียนบิตภายใน 1 ไบต์ ซึ่งแสดงในตารางที่ 2.2 ดังต่อไปนี้คือค่า แมชชีนฟอร์แมท

ตารางที่ 2.2 ตารางความแม่นยำในการเขียนแมชชีนฟอร์แมท

'n' หรือ 'native'	ระบบของลำดับการเขียนไบต์ของคุณ (ค่าดีฟอลต์)
'b' หรือ 'ieee-be'	ลำดับบิกเอนเดียนออเคอร์ริง (Big-endian ordering)
'l' หรือ 'ieee-le'	ลำดับลิตเติลเอนเดียนออเคอร์ริง (Little-endian ordering)
's' หรือ 'ieee-be.164'	ลำดับบิกเอนเดียนออเคอร์ริง (Big-endian ordering), 64-บิต สำหรับข้อมูลที่ยาว
'a' หรือ 'ieee-le.164'	ลำดับลิตเติลเอนเดียนออเคอร์ริง (Little-endian ordering), 64-บิต สำหรับข้อมูลที่ยาว

โดยค่าค่าดีฟอลต์ ได้กำหนดให้สนับสนุนทั้งหมดเป็นรูปแบบลิตเติลเอนเดียนออเคอร์ริง (little-endian ordering) สำหรับการสร้างไฟล์ใหม่ สำหรับไฟล์ฐานสองต่างๆที่สร้างไว้แล้วสามารถใช้บิกเอนเดียน (big-endian) หรือลิตเติลเอนเดียนออเคอร์ริงอื่นๆได้

2.6 การแปลงเวฟเล็ต

ในหัวข้อนี้ผู้วิจัยจะศึกษาถึงทฤษฎีพื้นฐานของการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วย (Discrete Wavelet Transform: DWT) แบบ 1 มิติ ด้วยหลักการฟิลเตอร์แบงก์ (Filter Bank) การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ด้วยหลักการแยกองค์ประกอบเป็นแบนด์ย่อย (Subband Decomposition) และการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ครั้ง ด้วยหลักการแยกองค์ประกอบเป็นหลายแบนด์ย่อย โดยมีรายละเอียดดังนี้

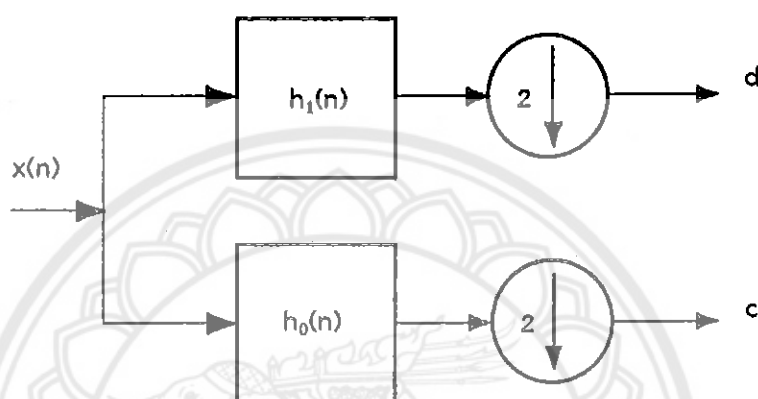
2.6.1 การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ

การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ โดยใช้หลักการฟิลเตอร์แบงก์ (filter bank) มีหลักการวิเคราะห์ (analysis) สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์ เป็นดังภาพที่ 2.3 กำหนดให้ $x(n)$ คือ ข้อมูลอินพุต $h_0(n)$ คือ ตัวกรองความถี่ต่ำผ่าน $h_1(n)$ คือ ตัวตัวกรองความถี่สูงผ่าน และมีแผนภาพการลดข้อมูลครึ่งหนึ่ง (down sampling) เป็นดังภาพที่ 2.4 สามารถเขียนเป็นสมการวิเคราะห์ได้ดังสมการที่ 2.5 และ 2.6^[3]

$$c(k) = \sum_m h_0(2k - m)x(m) \quad (2.5)$$

$$d(k) = \sum_m h_1(2k - m)x(m) \quad (2.6)$$

เมื่อ c คือ สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตขององค์ประกอบความถี่ต่ำ และ d คือ สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตขององค์ประกอบความถี่สูง

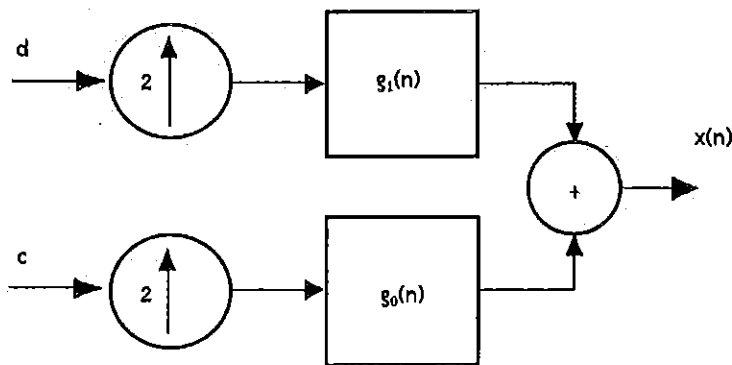


รูปที่ 2.3 แผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์ 1 มิติ^[3]



รูปที่ 2.4 แผนภาพการลดข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง^[3]

และมีหลักการสังเคราะห์ (Synthesis) สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์เป็นดังภาพที่ 2.5 กำหนดให้ $g_0(n)$ คือ ตัวกรองความถี่ต่ำผ่าน และ $g_1(n)$ คือ ตัวกรองความถี่สูงผ่าน และมีแผนภาพการเพิ่มข้อมูลขึ้นเป็นสองเท่า (Up sampling) เป็นดังภาพที่ 2.6 สามารถเขียนเป็นสมการสังเคราะห์ได้ดังสมการที่ 2.5^[3]



รูปที่ 2.5 แผนภาพการสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์ แบบ 1 มิติ^[3]



รูปที่ 2.6 แผนภาพการเพิ่มข้อมูลขึ้นเป็นสองเท่า^[3]

การวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบหลายแบนด์ย่อย สามารถทำได้โดยการนำเอาการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบ 1 มิติแบบ 1 แบนด์ย่อยมาประยุกต์ใช้ได้ดังสมการที่ 2.7 และ 2.8 และมีแผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบหลายแบนด์ย่อยดังภาพที่ 2.7 ซึ่งภาพที่ 2.7 เป็นการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบ 3 แบนด์ย่อย^[3]

$$c_j(k) = \sum_m h_0(2k - m)c_{j+1}(m) \tag{2.7}$$

$$d_j(k) = \sum_m h_1(2k - m)c_{j+1}(m) \tag{2.8}$$

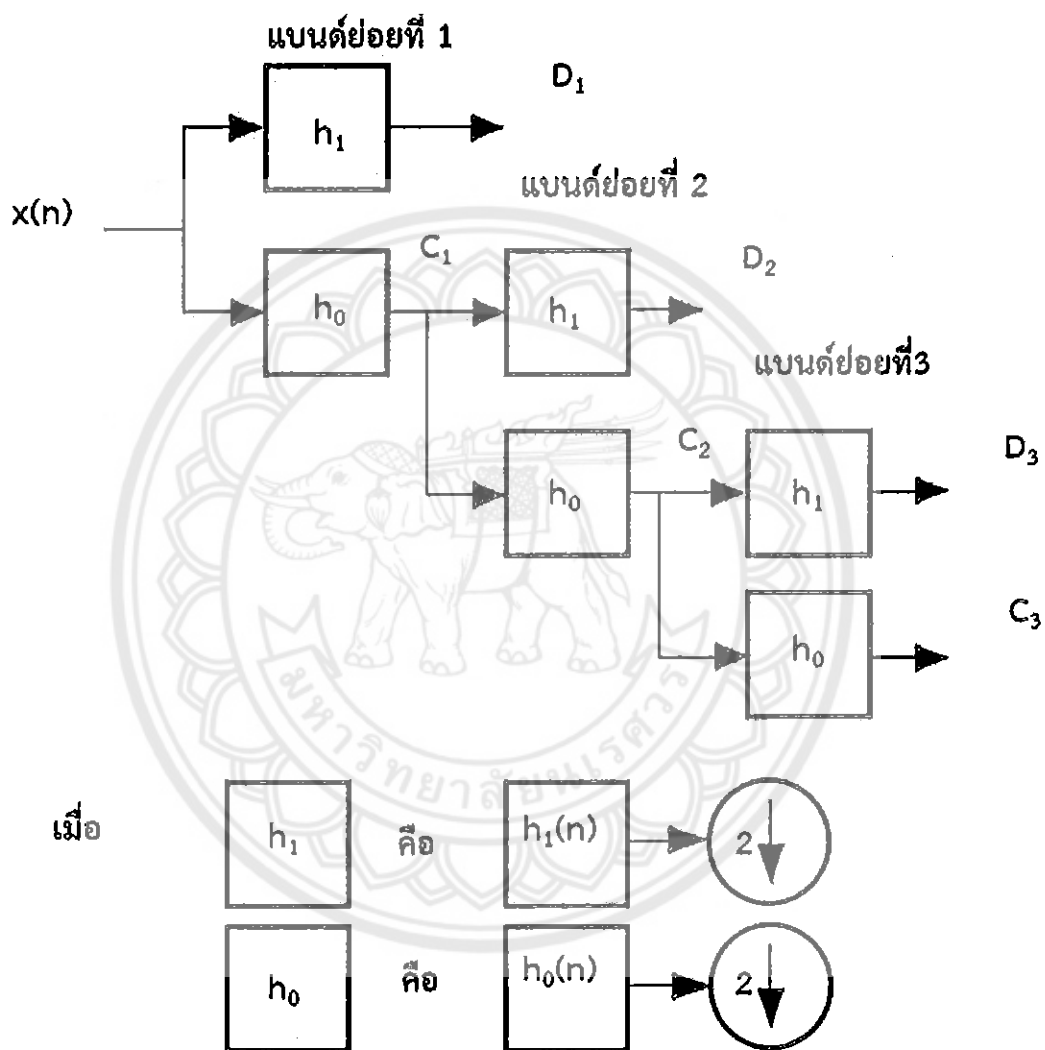
เมื่อ c_j คือ สัมประสิทธิ์เวฟเลตขององค์ประกอบความถี่ต่ำ ที่แบนด์ย่อยที่ j

d_j คือ สัมประสิทธิ์เวฟเลตขององค์ประกอบความถี่สูง ที่แบนด์ย่อยที่ j

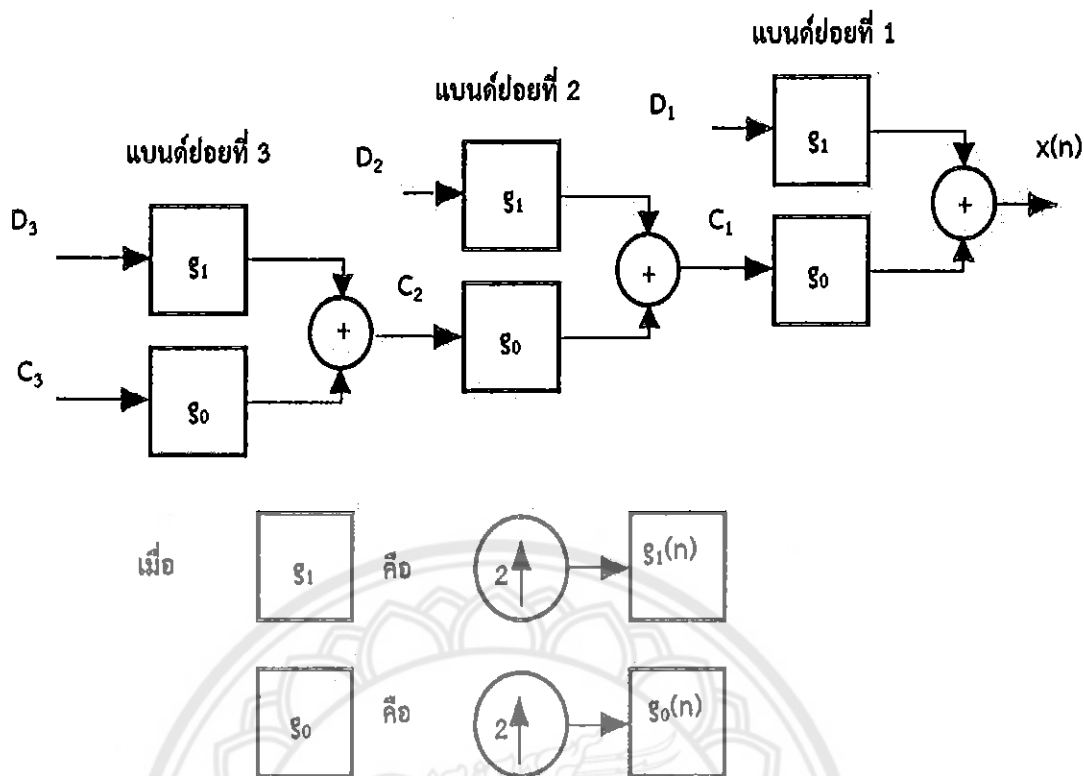
การสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบ 1 มิติ แบบ 1 แบนด์ย่อย มาประยุกต์ใช้ได้ดังสมการที่ 2.9 และ 2.10 และมีแผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบหลายแบนด์ย่อยดังภาพที่ 2.8 ซึ่งภาพที่ 2.8 เป็นการสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์แบบ 3 แบนด์ย่อย^[3]

$$x(n) = \sum_m c_1(m) g_0(n - 2m) + \sum_m d_1(m) g_1(n - 2m) \tag{2.9}$$

$$c_{j+1}(k) = \sum_p c_j(p) g_0(k - 2p) + \sum_p d_j(p) g_1(k - 2p) \tag{2.10}$$



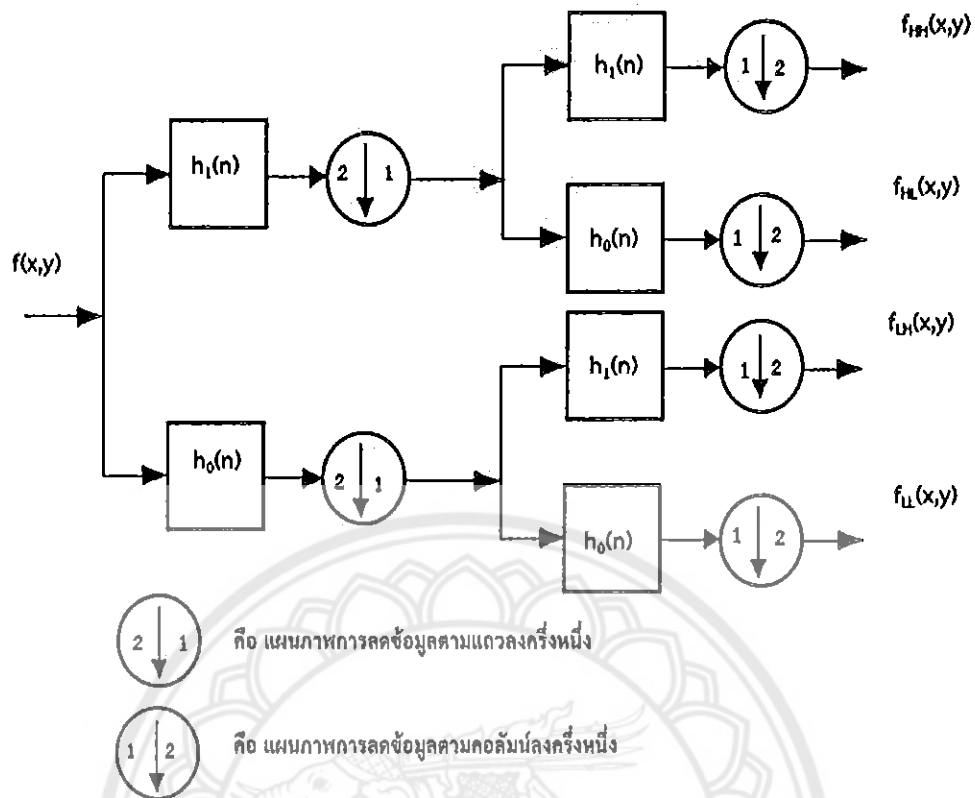
รูปที่ 2.7 แผนภาพการวิเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์แบงก์ แบบ 3 แบนด์ย่อย^[3]



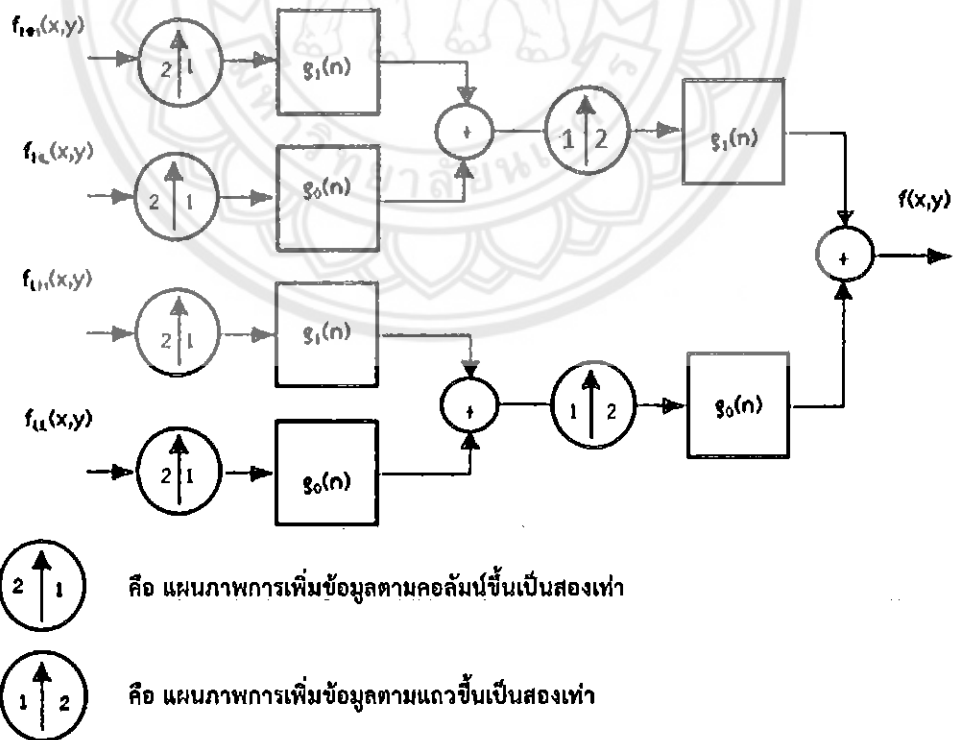
รูปที่ 2.8 แผนภาพการสังเคราะห์สัญญาณด้วยฟิลเตอร์เบงค์ แบบ 3 แบนด์ย่อย^[3]

2.6.2 การแปลงเวฟเล็ทเติมหน่วยแบบ 2 มิติ

การแปลงเวฟเล็ทเติมหน่วยแบบ 2 มิติ ใช้หลักการแยกองค์ประกอบเป็นแบนด์ย่อย (Subband decomposition) (Stephane, 1989; Marc, Michel, Pierre, and Ingrid, 1992) มีหลักการประมวลผลภาพ โดยใช้การแปลงเวฟเล็ทออกเป็นสองขั้นตอนคือ การแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ท มีวิธีการแปลงเป็นดังภาพที่ 2.9 กำหนดให้ $f(x, y)$ คือภาพต้นฉบับ $f_{LL}(x, y)$ $f_{LH}(x, y)$ $f_{HL}(x, y)$ และ $f_{HH}(x, y)$ คือสัมประสิทธิ์เวฟเล็ท และการสร้างกลับจากองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ท เป็นดังภาพที่ 2.10 จากภาพที่ 2.9 ภาพต้นฉบับจะถูกกรองไปตามแนวแถวด้วยฟิลเตอร์ $h_0(n)$ และ $h_1(n)$ และลดจำนวนข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง โดยการเก็บข้อมูล 1 คอลัมน์จากข้อมูล 2 คอลัมน์ จะได้เอาต์พุตความถี่สูง และความถี่ต่ำ จากนั้นเอาต์พุตทั้งสองจะถูกกรองตามแนวคอลัมน์ด้วยฟิลเตอร์ $h_0(n)$ และ $h_1(n)$ และลดจำนวนข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง โดยการเก็บข้อมูลมา 1 แถวจากข้อมูล 2 แถวจะได้ภาพของสัมประสิทธิ์แบนด์ย่อยความถี่ต่ำคือ $f_{LL}(x, y)$ จำนวนหนึ่งภาพ และภาพของสัมประสิทธิ์แบนด์ย่อยความถี่สูงจำนวน 3 ภาพคือ $f_{HL}(x, y)$ $f_{LH}(x, y)$ และ $f_{HH}(x, y)$ โดยแต่ละภาพจะมีขนาดลดลงครึ่งหนึ่งในสี่ของภาพต้นฉบับ^[3]



รูปที่ 2.9 แผนภาพการแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต^[3]



รูปที่ 2.10 แผนภาพการสร้างกลับจากองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต^[3]

จากรูปที่ 2.10 การสร้างภาพขึ้นมาใหม่จากองค์ประกอบแบนด์ย่อย เริ่มจากภาพของสัมประสิทธิ์แบนด์ย่อยทั้ง 4 ภาพจะถูกเพิ่มจำนวนข้อมูลขึ้นเป็น 2 เท่า โดยการเติมศูนย์เข้าไปในระหว่างแต่ละคู่ของแถว หลังจากเพิ่มจำนวนข้อมูลแล้วผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามคอดัมน์ด้วยตัวกรอง $g_0(n)$ และ $g_1(n)$ และบวกเข้าด้วยกันตามรูปที่ 2.10 จากนั้นนำผลลัพธ์ที่ได้มาเติมศูนย์เข้าไปในระหว่างแต่ละคู่ของคอดัมน์ หลังจากเพิ่มจำนวนข้อมูลแล้วผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามแถวด้วยตัวกรอง $g_0(n)$ และ $g_1(n)$ และบวกเข้าด้วยกันตามรูปที่ 2.10 ผลลัพธ์ที่ได้คือภาพต้นฉบับที่กู้คืนกลับขึ้นมาใหม่

$f_{LL}(x,y)$	$f_{HL}(x,y)$	$f_{LH}(x,y)$	$f_{HH}(x,y)$
$f_{HL}(x,y)$	$f_{HH}(x,y)$	$f_{HL2}(x,y)$	$f_{HH2}(x,y)$

รูปแบบย่อยที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต 1 ครั้ง

รูปแบบย่อยที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต 2 ครั้ง

f_{LL}	f_{LH}	$f_{LH2}(x,y)$	
f_{HL}	f_{HH}		
$f_{HL}(x,y)$	$f_{HH}(x,y)$		$f_{LH3}(x,y)$
$f_{HL3}(x,y)$	$f_{HH3}(x,y)$		

รูปแบบย่อยที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ต 3 ครั้ง

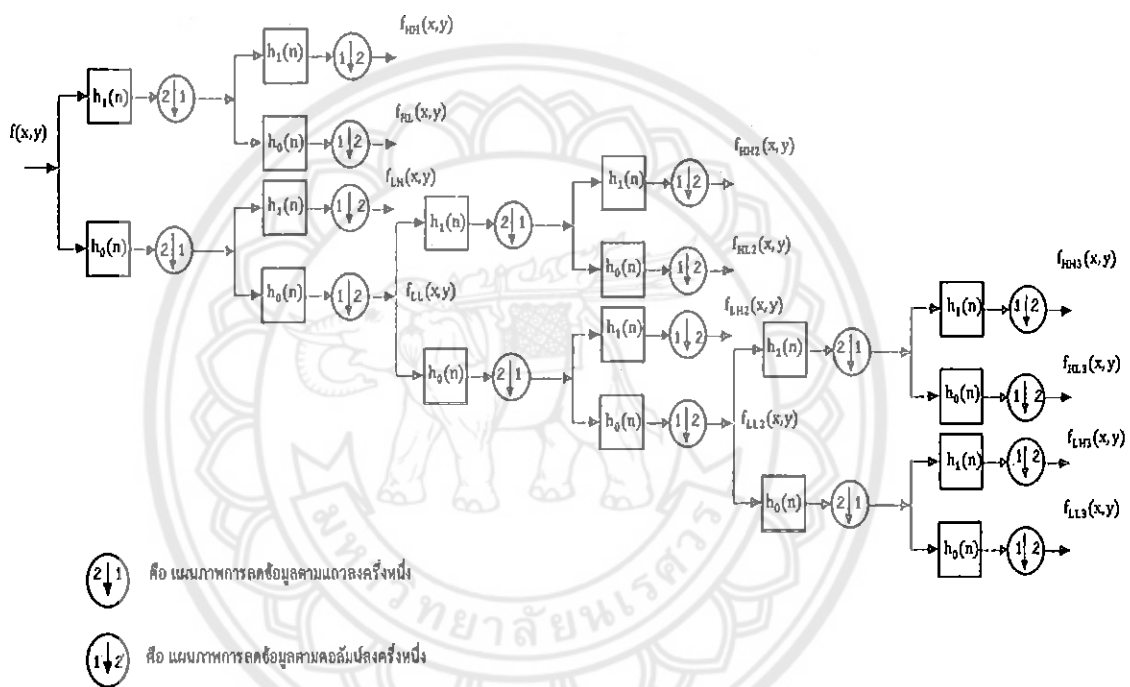
รูปที่ 2.11 แสดงรูปแบบย่อยที่ผ่านการแปลงเวฟเล็ตหลายครั้ง^[3]

การแปลงเวฟเล็ตของข้อมูลภาพแบบหลายครั้งเป็นดังรูปที่ 2.11 ซึ่งรูปที่ 2.11 จะแสดงรูปแบบย่อยที่ผ่านการแปลงเวฟเล็ตหลายครั้ง

2.6.3 การแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ครั้ง

การแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ครั้ง ใช้หลักการแยกองค์ประกอบเป็นแบนด์ย่อย (Subband decomposition) มีหลักการประมวลผลภาพ โดยการใช้การแปลงเวฟเล็ตออกเป็นสองขั้นตอนคือ การแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง มีวิธีการแปลงเป็นดังภาพที่ 2.12 และการสร้างกลับจากองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง มีวิธีการแปลงเป็นดังภาพที่ 2.13

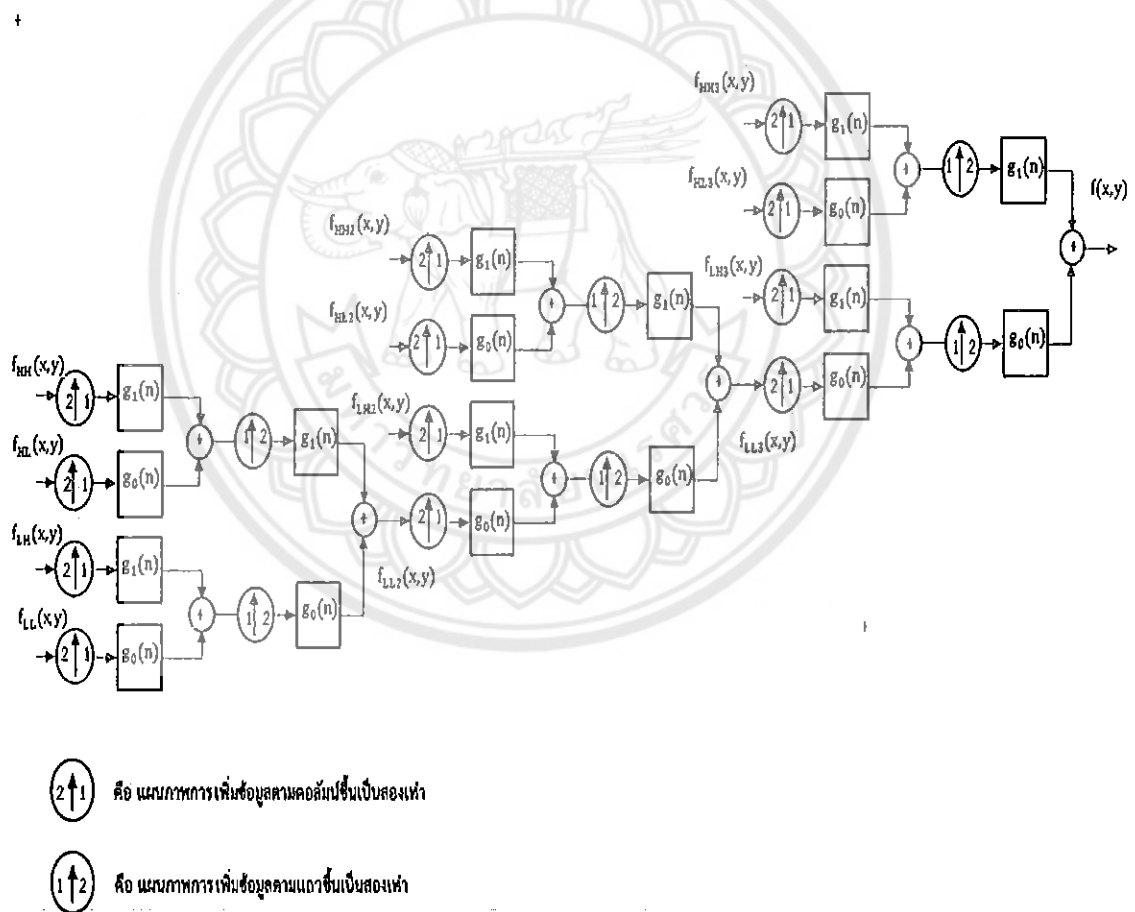
การแปลงเวฟเล็ตแบบ 2 มิติ 3 ครั้ง เป็นดังรูปที่ 2.12 ซึ่งรูปที่ 2.12 จะแสดงแผนภาพการแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง



รูปที่ 2.12 แผนภาพการแยกองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง^[3]

จากรูปที่ 2.12 เริ่มต้นจากการนำภาพต้นฉบับมาผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูงและลดข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง จะได้ผลลัพธ์ความถี่สูงและความถี่ต่ำ จากนั้นผลลัพธ์ทั้งสองจะถูกกรองตามแนวคอลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และลดจำนวนข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง จะได้ภาพของสัมประสิทธิ์แบบคีย์ย่อยความถี่ต่ำคือ $f_{LL1}(x, y)$ จำนวนหนึ่งภาพ และภาพของสัมประสิทธิ์แบบคีย์ย่อยความถี่สูงจำนวน 3 ภาพคือ $f_{HL1}(x, y)$ $f_{LH1}(x, y)$ และ $f_{HH1}(x, y)$ โดยแต่ละภาพจะมีขนาดลดลงครึ่งหนึ่งในสี่ของภาพเมตริกซ์ต้นฉบับ และนับว่าเป็นการแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติครั้งที่ 1 ต่อมาจะนำค่าสัมประสิทธิ์ $f_{LL1}(x, y)$ มาผ่านตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูงและลดข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง จะได้ผลลัพธ์ความถี่สูง และความถี่ต่ำ จากนั้นผลลัพธ์ทั้งสองจะถูกกรองตามแนวคอลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และลด

จำนวนข้อมูลลงครึ่งหนึ่งจะได้ภาพของสัมประสิทธิ์เบนด์ย่อยความถี่ต่ำคือ $f_{LL2}(x,y)$ จำนวนหนึ่งภาพ และภาพของสัมประสิทธิ์เบนด์ย่อยความถี่สูงจำนวน 3 ภาพคือ $f_{HL2}(x,y)$ $f_{LH2}(x,y)$ และ $f_{HH2}(x,y)$ โดยแต่ละภาพจะมีขนาดลดลงครึ่งหนึ่งในสี่ของภาพเมตริกซ์ต้นฉบับ และนับว่าเป็นการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ครั้งที่ 2ต่อไปจะนำค่าสัมประสิทธิ์ $f_{LL2}(x,y)$ มาผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูงและลดข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง จะได้ผลลัพธ์ความถี่สูง และความถี่ต่ำ จากนั้นผลลัพธ์ทั้งสองจะถูกกรองตามแนวคอลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และลดจำนวนข้อมูลลงครึ่งหนึ่ง จะได้ภาพของสัมประสิทธิ์เบนด์ย่อยความถี่ต่ำคือ $f_{LL3}(x,y)$ จำนวนหนึ่งภาพ และภาพของสัมประสิทธิ์เบนด์ย่อยความถี่สูงจำนวน 3 ภาพคือ $f_{HL3}(x,y)$ $f_{LH3}(x,y)$ และ $f_{HH3}(x,y)$ โดยแต่ละภาพจะมีขนาดลดลงครึ่งหนึ่งในสี่ของภาพเมตริกซ์ต้นฉบับ และนี่นับว่าเป็นการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ครั้งที่ 3สุดท้ายจะได้ผลลัพธ์เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้ง 3 ครั้ง



รูปที่ 2.13 แผนภาพการสร้างกลับจากองค์ประกอบด้วยเวฟเล็ต 3 ครั้ง^[3]

ส่วนการแปลงเวฟเลตเต็มหน่วยผกผันแบบ 2 มิติ เริ่มจากภาพของสัมประสิทธิ์ผู้คืน ซึ่งแบนด์ย่อยทั้ง 4 ภาพจะถูกเพิ่มจำนวนข้อมูลขึ้นเป็น 2 เท่าแล้วผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามคอดลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และบวกเข้าด้วยกัน จากนั้นนำผลลัพธ์ที่ได้เพิ่มจำนวนข้อมูลแล้ว ผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามแถวด้วยตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูง และบวกเข้าด้วยกัน ผลลัพธ์ที่ได้คือภาพต้นฉบับของครั้งที่ 3 นับว่าเป็นการแปลงกลับ 1 ครั้ง ทำซ้ำแบบนี้อีกสองรอบ สุดท้ายจะได้ผลลัพธ์ภาพต้นฉบับของครั้งที่ 1

2.7 การเลือกใช้ตัวกรองเวฟเลตในการศึกษาการบีบอัดภาพ

ในการศึกษาการบีบอัดข้อมูลภาพด้วยการแปลงเวฟเลตเต็มหน่วยประสิทธิภาพในการบีบอัดนั้นจะขึ้นอยู่กับเลือกใช้เวฟเลตเพื่อทำการบีบอัดข้อมูลภาพ เนื่องจากมีตัวกรองเวฟเลตให้เลือกใช้จำนวนมาก และมีคุณสมบัติในการประยุกต์ใช้ที่ต่างกัน

เวฟเลตตัวกรองฮาร์ (Haar) มีความเหมาะสมในการนำมาใช้บีบอัดข้อมูลที่ซ้ำกันหรือข้อมูลที่ไม่มีเปลี่ยนแปลงทันทีทันใด และเวฟเลตตัวกรองเดอบูชชี (Daubechies) มีความเหมาะสมในการนำมาใช้บีบอัดข้อมูลที่ไม่วางซ้ำกันหรือข้อมูลที่มีการเปลี่ยนแปลงทันทีทันใด

ในโครงการนี้ผู้วิจัยได้ทำการศึกษาการแปลงเวฟเลตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยภาพที่นำมาทดสอบนั้นมีทั้งข้อมูลที่มีการเปลี่ยนแปลงทันทีทันใดและไม่เปลี่ยนแปลงทันทีทันใด จึงได้นำเวฟเลตฮาร์และเดอบูชชี 4 มาใช้ในการศึกษาการบีบอัดข้อมูลภาพ โดยตัวกรองที่ใช้มีรายละเอียดดังต่อไปนี้

2.7.1 ตัวกรองเวฟเลตฮาร์ (Haar Wavelet Filter)

เวฟเลตฮาร์เป็นเวฟเลตชนิดแรกๆ ที่เริ่มใช้กันและเมื่อเร็วๆ นี้การแปลงฮาร์ถูกมองว่าเป็นการแปลงเวฟเลตที่ง่าย เวฟเลตชนิดนี้เป็นชนิดไม่ต่อเนื่องกันและมีลักษณะคล้ายกับฟังก์ชันขั้นบันได⁽⁴⁾ ฮาร์มีสเกลลิงฟังก์ชัน (Scaling Function) $\phi(x)$ และเวฟเลตฟังก์ชัน (Wavelet Function) $\varphi(x)$ ดังสมการต่อไปนี้

$$\phi(x) = \phi(2x) + \phi(2x - 1) = \frac{1}{\sqrt{2}} \sqrt{2} \phi(2x) + \frac{1}{\sqrt{2}} \sqrt{2} \phi(2x - 1) \quad (2.11)$$

ดังนั้นตัวกรองของสเกลลิงฟังก์ชันนี้คือ

$$h_0 = \left[\frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}} \right]$$

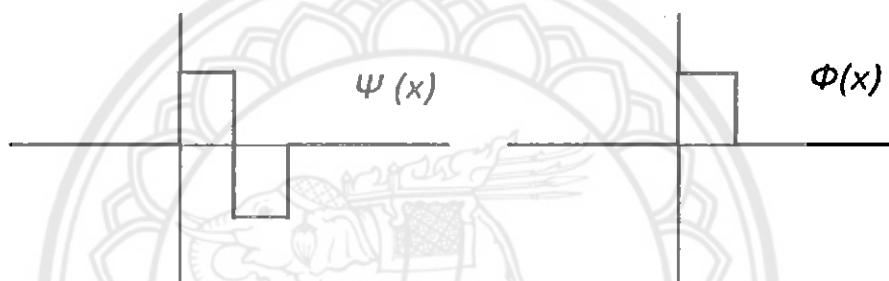
เช่นเดียวกับฮาร์เวฟเลตฟังก์ชันจะได้เป็น

$$\varphi(x) = \phi(2x) - \phi(2x - 1) = \frac{1}{\sqrt{2}} \sqrt{2} \phi(2x) + \frac{1}{\sqrt{2}} \sqrt{2} \phi(2x - 1) \quad (2.12)$$

ตัวกรองของฮาร์เวฟเลตฟังก์ชันนี้คือ

$$h_0 = \left[\frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{1}{\sqrt{2}} \right]$$

และตามรูปที่ 2.14 เช่นเดียวกับฟังก์ชันเวฟเลตของเรา $\omega(x)$ เราสามารถบีบอัดและขยายเวฟเลตนี้ในแนวนอนหรือแนวตั้งและเลื่อนได้



รูปที่ 2.14 เวฟเลตฮาร์ และฟิลส์ฟังก์ชัน^[4]

2.7.2 ตัวกรองเวฟเลตเดบิวซี4 (Daubechies 4 Wavelet Filter)

เดบิวซี4 มีสเกลลิงฟังก์ชัน (Scaling Function) $\phi(x)$ และเวฟเลตฟังก์ชัน (Wavelet Function) $\varphi(x)$ ดังสมการต่อไปนี้

$$\phi(x) = h_0\phi(2x) + h_1\phi(2x - 1) + h_2\phi(2x - 2) + h_3\phi(2x - 3) \quad (2.13)$$

$$\varphi(x) = h_0\phi(2x - 1) - h_1\phi(2x) + h_2\phi(2x + 1) + h_3\phi(2x + 2) \quad (2.14)$$

ขณะที่ค่าของสัมประสิทธิ์ตัวกรองคือ

$$h_0 = \frac{1 + \sqrt{3}}{4\sqrt{2}} \approx 0.48296$$

$$h_1 = \frac{3 + \sqrt{3}}{4\sqrt{2}} \approx 0.83652$$

$$h_2 = \frac{3 - \sqrt{3}}{4\sqrt{2}} \approx 0.22414$$

$$h_3 = \frac{1 - \sqrt{3}}{4\sqrt{2}} \approx -0.12941$$

จากสี่เวกเตอร์ประกอบด้วยค่าที่เหมือนกันแต่แตกต่างกันค่าและเครื่องหมาย เราสามารถประยุกต์ใช้เวฟเล็ตเคบชชี4 โดยการคูณเมตริกซ์ ขณะที่เมตริกซ์สำหรับการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ เขียนอยู่ในรูปเมตริกซ์ขนาด 8×8 ^[4]

$$\begin{bmatrix} h_0 & h_1 & h_2 & h_3 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & h_0 & h_1 & h_2 & h_3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & h_0 & h_1 & h_2 & h_3 \\ h_2 & h_3 & 0 & 0 & 0 & 0 & h_0 & h_1 \\ h_3 & -h_2 & h_1 & -h_0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & h_3 & -h_2 & h_1 & -h_0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & h_3 & -h_2 & h_1 & -h_0 \\ h_1 & -h_0 & 0 & 0 & 0 & 0 & h_3 & -h_2 \end{bmatrix}$$

พบว่าค่าสัมประสิทธิ์ตัวกรองที่ทับซ้อนกันระหว่างแถว ซึ่งไม่ได้เป็นเหมือนกรณีเมตริกซ์ฮาร์ ถ้าใช้เวฟเล็ตเคบชชี4 ค่าเฉลี่ยของสัมประสิทธิ์จะเรียบเนียนกว่าใช้เวฟเล็ตฮาร์ รูปแบบของเมตริกซ์ ดังกล่าวข้างต้นจะคล้ายกับหมอนวนเป็นวงกลมกับตัวกรองหนึ่งมิติ

$[h_0 \ h_1 \ h_2 \ h_3]$ และ $[h_3 \ -h_2 \ h_1 \ -h_0]$ การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วย(Discrete Wavelet Transform: DWT) สามารถมองมันในรูปแบบตัวกรองนั่นเองซึ่งก็คือ 2 ตัวกรองที่เป็นที่รู้จักคือตัวกรองต่ำผ่าน (Low-Pass) และตัวกรองสูงผ่าน (High-Pass)

2.8 การเข้ารหัสเลขคณิต (Arithmetic Coding)

การเข้ารหัสเลขคณิตเป็นอัลกอริทึมที่ใช้ในการบีบอัดข้อมูลแบบไม่มีการสูญเสีย ใช้ในกรณีที่ผู้บีบอัดไม่ต้องการให้เกิดการสูญเสียของข้อมูลเกิดขึ้นเนื่องจากข้อมูลเหล่านั้นยากต่อการได้มา โดยเฉพาะอย่างยิ่งในทางการแพทย์ และทหาร ปกติสายอักขระ เช่น คำว่า "hello there" จะใช้แทนค่าคงที่ของจำนวนบิตต่อตัวอักษรเช่นเดียวกับในรหัสแอสกี (ASCII) เมื่อสตรีมถูกแปลงเข้าเป็นรหัสเลขคณิตแล้วตัวอักษรที่เกิดขึ้นบ่อยจะถูกเก็บไว้กับจำนวนบิตที่น้อยลง และส่วนตัวอักษรที่เกิดขึ้นไม่บ่อยครั้งจะถูกเก็บไว้กับจำนวนบิตที่มากขึ้น ส่งผลให้ใช้จำนวนบิตลดลง



2.8.1 การเข้ารหัสอิมพลีเมนต์เตชัน (Encoder Implementation)

หลักการดำเนินงานทั่วไปเหมือนกันกับการเข้ารหัสเลขคณิต แต่วิธีนี้สามารถแก้ไขปัญหานี้ หน่วยความจำที่ถูกใช้ไปเป็นอย่างมากในการเก็บข้อมูลจุดทศนิยม โดยการเปลี่ยนขอบบน (upper bound) และขอบล่าง (lower bound) จากจุดทศนิยมไปเป็นจำนวนเต็มในรูปแบบเลขฐานสอง เริ่มต้นจากการตัดสินใจหาความยาวเวิร์ด (word length) ซึ่งถูกแทนด้วยตัว m เราจะทำการแมปค่าที่สำคัญในช่วง $[0,1)$ จนถึงช่วงของเวิร์ดฐานสอง 2^m

ถ้าค่าเป็น 0 จะแมปค่าได้ $00\dots0$ แล้วแต่ความยาวของเวิร์ดนั้นๆ

ถ้าค่าเป็น 1 จะแมปค่าได้ $11\dots1$ แล้วแต่ความยาวของเวิร์ดนั้นๆ

ถ้าค่าเป็น 0.5 จะแมปค่าได้ $100\dots0$ แล้วแต่ความยาวของเวิร์ดนั้นๆ

เราจะนิยามให้ n_i คือจำนวนครั้งของสัญลักษณ์ (symbol) i ที่เกิดขึ้นในลำดับของความยาวจำนวนนับทั้งหมด (Total count) ดังนั้น $F_x(k)$ สามารถเขียนได้ดังนี้

$$F_x(k) = \frac{\sum_{i=1}^k n_i}{\text{Total count}} \quad (2.15)$$

เราจะให้นิยามเพิ่ม

$$\text{Cum_Count} = \sum_{i=1}^k n_i \quad (2.16)$$

กำหนดให้จำนวนนับของแต่ละสัญลักษณ์ (Cum_Count) n_i

เราสามารถหาค่าขอบบน และขอบล่างได้จากสมการข้างล่างนี้ คือ

$$l^n = l^{n-1} + \left\lceil \frac{(u^{n-1} - l^{n-1} + 1) * \text{Cum_Count}(x_{n-1})}{\text{Total Count}} \right\rceil \quad (2.17)$$

$$u^n = l^{n-1} + \left\lfloor \frac{(u^{n-1} - l^{n-1} + 1) * \text{Cum_Count}(x_n)}{\text{Total Count}} \right\rfloor - 1 \quad (2.18)$$

โดยที่ x_n คือ ลำดับที่ n ของสัญลักษณ์ที่ทำการเข้ารหัส

เราสามารถทำการหาความยาวเวิร์ดได้จากสมการข้างล่างนี้ คือ

$$m = \lceil \log_2 \text{Total Count} \rceil + 2 \quad (2.19)$$

ข้อมูลที่ได้จากการสังเกตขึ้นจาก 3 เงื่อนไข ดังนี้

- 1) เงื่อนไขที่ 1 (E1 condition) คือ เมื่อบิตที่มีนัยสำคัญมากที่สุด (Most significant bit : MSB) ของขอบล่าง และขอบบนเป็น “0” เหมือนกัน จะทำการส่งบิต “0” แล้วทำการเลื่อนบิตซ้ายมือสุดของทั้งขอบล่างและขอบบนไป 1 บิต และทำการเติมบิต “0” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุด (Least significant bit : LSB) ของขอบล่าง และเติมบิต “1” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุดของขอบบน
- 2) เงื่อนไขที่ 2 (E2 condition) คือ เมื่อบิตที่มีนัยสำคัญมากที่สุดของขอบล่าง และขอบบนเป็น “1” เหมือนกัน จะทำการส่งบิต “1” แล้วทำการเลื่อนบิตซ้ายมือสุดของทั้งขอบล่าง และขอบบนไป 1 บิต และทำการเติมบิต “0” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุด ของขอบล่าง และเติมบิต “1” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุดของขอบบน
- 3) เงื่อนไขที่ 3 (E3 condition) คือ เมื่อบิตที่มีนัยสำคัญมากที่สุดที่ 2 ของขอบล่างเป็น “0” และบิตที่มีนัยสำคัญมากที่สุดที่ 2 ของขอบบนเป็น “1” แล้วทำการเลื่อนบิตซ้ายมือสุดแล้วให้ทำการกลับค่าบิตของบิตที่มีนัยสำคัญมากที่สุดที่ 2 ของทั้งขอบล่าง และขอบบนพร้อมทั้งทำการเติมบิต “0” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุดของขอบล่าง และเติมบิต “1” ไปที่บิตที่มีนัยสำคัญต่ำที่สุดของขอบบน เมื่อทราบเงื่อนไขทั้ง 3 เงื่อนไขแล้วให้ทำการตรวจสอบทั้ง 3 เงื่อนไขนี้ต่อไปเรื่อยๆ จนไม่ตรวจพบทั้ง 3 เงื่อนไขจึงทำการเข้ารหัสตัวต่อไปได้

2.8.2 การถอดรหัสอิมพลิเมนต์เตชัน (Decoder Implementation)

ขั้นตอนการถอดรหัสแแท้ก มีดังนี้

- 1) กำหนดค่าเริ่มต้นของขอบล่างและขอบบน $l^0 = 0, u^0 = 2^m - 1$
- 2) อ่านค่าแรก m บิต ของของกระแสบิตที่ได้รับไปเป็นค่าแแท้ก t
- 3) ทำการคำนวณหาค่าเริ่มต้นที่ใช้ในการถอดรหัส โดยใช้สมการที่ 2.19

$$\left[\frac{(t - l + 1) * Total\ Count - 1}{u - l + 1} \right] \quad (2.20)$$

- 4) ทำการเปรียบเทียบค่าที่คำนวณได้จากขั้นตอนที่ 3 กับค่าจำนวนนับของแต่ละสัญลักษณ์ (Cum Count) ว่าค่าเริ่มต้นที่ใช้ในการถอดรหัสอยู่ในช่วงใด
- 5) ทำการอัปเดตค่าขอบบน (1) กับค่าขอบล่าง (u)
- 6) ถ้ามีมากกว่า 1 สัญลักษณ์ให้ย้อนกลับไปทำขั้นตอนที่ 2 ใหม่ ทำจนครบทุกสัญลักษณ์

บทที่ 3

วิธีดำเนินการใช้งาน

เพื่อให้การศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการใช้การแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตได้อย่างมีประสิทธิภาพ ผู้วิจัยมีขั้นตอนในการดำเนินการดังนี้

3.1 ศึกษาและค้นคว้าทฤษฎีพื้นฐานที่เกี่ยวข้อง

เริ่มต้นศึกษาจากภาพเชิงคิจิตอด ประเภทของการบีบอัดข้อมูลภาพ การบีบอัดข้อมูลภาพ การวัดประสิทธิภาพการบีบอัดสัญญาณภาพคิจิตอด การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองและการเลือกใช้ตัวกรองเวฟเล็ตที่ใช้ในการศึกษาการบีบอัดภาพ โดยมีการเรียงตามลำดับการศึกษาในหัวข้อที่ 2.1, 2.2, 2.3, 2.4 และ 2.5 ของบทที่ 2

3.2 ศึกษาการแปลงเวฟเล็ต

ศึกษาการแปลงเวฟเล็ต โดยที่การแปลงเวฟเล็ตในโครงการนี้เป็นแปลงเวฟเล็ตแบบเต็มหน่วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 1 มิติ ด้วยหลักการฟิลเตอร์แบงก์ เริ่มต้นจากการนำสัญญาณมาผ่านตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูงก่อน ซึ่งจะได้สัมประสิทธิ์ค่าประมาณและสัมประสิทธิ์รายละเอียดออกมาตามลำดับ นำสัมประสิทธิ์ค่าประมาณ และสัมประสิทธิ์รายละเอียดไปผ่านการลดข้อมูลครึ่งหนึ่ง นำส่วนที่เป็นสัมประสิทธิ์รายละเอียดไปทำซ้ำจนได้ข้อมูลตามที่ต้องการ

ส่วนการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยผกผันแบบ 1 มิติ นำสัมประสิทธิ์ค่าประมาณและสัมประสิทธิ์รายละเอียดที่ผ่านการลดข้อมูลครึ่งหนึ่ง ไปเพิ่มข้อมูลขึ้นเป็นสองเท่าต่อมานำสัมประสิทธิ์ค่าประมาณและสัมประสิทธิ์รายละเอียดที่เพิ่มข้อมูลไปผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูงและนำส่วนประกอบย่อยๆมาเรียงต่อกันเพื่อประกอบเป็นสัญญาณเดิม โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.6.1 ของบทที่ 2

การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ใช้หลักการแยกองค์ประกอบเป็นแบนด์ย่อยเริ่มต้นจากการนำภาพต้นแบบมาผ่านตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูงและลดข้อมูลครึ่งหนึ่งจะได้เอาต์พุตความถี่สูง และความถี่ต่ำ จากนั้นเอาต์พุตทั้งสองจะถูกกรองตามแนวคอลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และลดจำนวนข้อมูลครึ่งหนึ่ง จะได้ภาพของสัมประสิทธิ์แบนด์ย่อยความถี่ต่ำคือ $f_{LL}(x,y)$ จำนวนหนึ่งภาพ และภาพของสัมประสิทธิ์แบนด์ย่อยความถี่สูงจำนวน 3 ภาพคือ $f_{HL}(x,y)$ $f_{LH}(x,y)$ และ $f_{HH}(x,y)$ โดยแต่ละภาพจะมีขนาดลดลงครึ่งหนึ่งในสี่ของภาพต้นฉบับ

ส่วนการแปลงเวฟเล็ทเติมหน่วยผกผันแบบ 2 มิติ เริ่มจากภาพของสัมประสิทธิ์แบบค้อยทั้งหมด 4 ภาพจะถูกเพิ่มจำนวนข้อมูลขึ้นเป็น 2 เท่าแล้วผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามคอลัมน์ด้วยตัวกรองความถี่ต่ำและตัวกรองความถี่สูง และบวกเข้าด้วยกัน จากนั้นนำผลลัพธ์ที่ได้เพิ่มจำนวนข้อมูลแล้ว ผลลัพธ์ที่ได้จะถูกกรองไปตามแถวด้วยตัวกรองความถี่ต่ำ และตัวกรองความถี่สูง และบวกเข้าด้วยกัน ผลลัพธ์ที่ได้คือภาพต้นฉบับที่กู้คืนกลับขึ้นมาใหม่ โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.6.2 ของบทที่ 2

3.3 ศึกษาการเข้ารหัสเลขคณิต

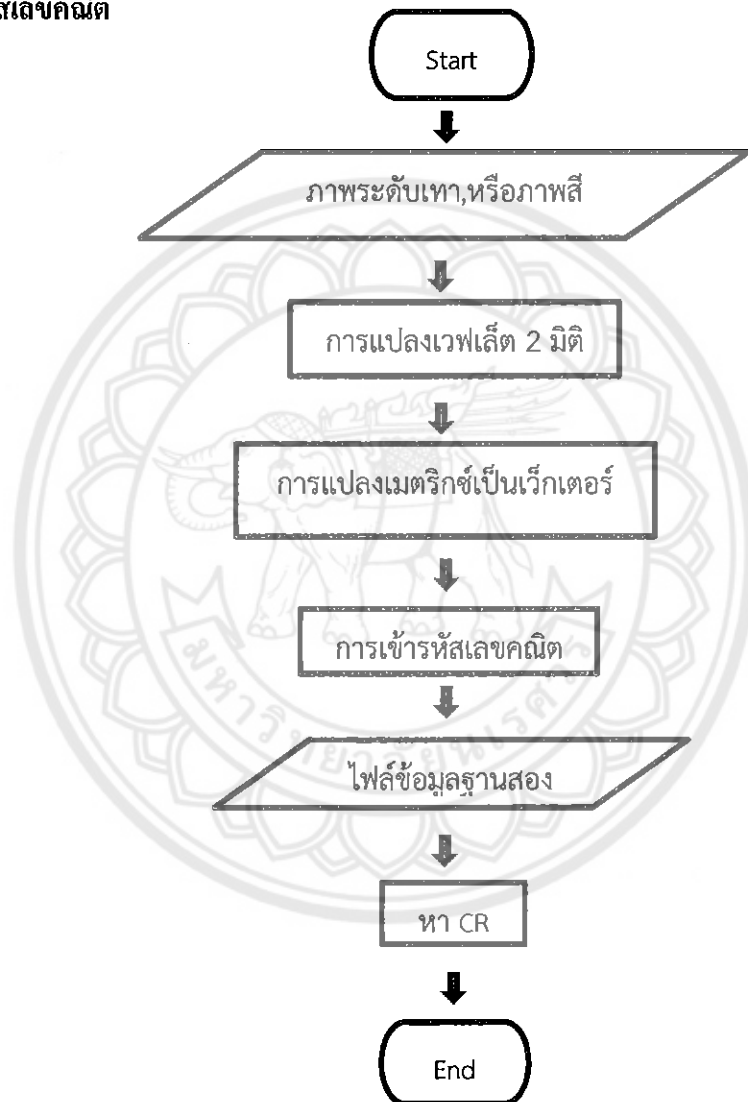
ศึกษาการเข้ารหัสเลขคณิตแบบอิมพลีเมนต์เตชั่น เริ่มต้นจากการนำแปลงข้อมูลเมตริกซ์เป็นเวกเตอร์แนวนอน ต่อมาจะทำการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิตหลังจากที่แปลงเมตริกซ์ข้อมูลเป็นเวกเตอร์แนวนอนเสร็จแล้วจะนำข้อมูลของสมาชิกที่ไม่ซ้ำกันเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตาราง หลังจากแมปข้อมูลเสร็จแล้วทำการหาค่าความยาวเวรด์(m) ต่อมากำหนดค่าเริ่มต้นในการเข้ารหัสเลขคณิตซึ่งกำหนดได้จากความยาวเวรด์ จะทำการคำนวณในการเข้ารหัสเลขคณิตตามลำดับจนครบ ส่วนข้อมูลที่ได้จากการส่งเกิดขึ้นจาก 3 เงื่อนไข คือ เงื่อนไขที่ 1 ส่งบิต “0” เงื่อนไขที่ 2 ส่งบิต “1” และเงื่อนไขที่ 3 ไม่มีการส่งบิต เมื่อทราบเงื่อนไขทั้ง 3 เงื่อนไขแล้ว ให้ทำการตรวจสอบทั้ง 3 เงื่อนไขไปเรื่อยๆ จนไม่ตรวจพบ ทั้ง 3 เงื่อนไข จึงทำการเข้ารหัสตัวต่อไปได้ ทำแบบนี้จนครบทุกลำดับการเข้ารหัสเลขคณิต โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.7.1 ของบทที่ 2

การถอดรหัสเลขคณิตแบบอิมพลีเมนต์เตชั่น เริ่มจากกำหนดค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิต อ่านค่าแรก m บิต ของกระแสบิตที่ได้รับ ไปเป็นค่าแท้ก t แล้วคำนวณหาค่าเริ่มต้นที่ใช้เปรียบเทียบสำหรับการถอดรหัส ต่อมาทำการเปรียบเทียบค่าที่คำนวณได้กับค่าจำนวนนับสะสม ว่าค่าเริ่มต้นที่ใช้ในการถอดรหัสว่าอยู่แล้วทำการอัปเดตค่าในช่วงใด แล้วอัปเดตค่า สัญลักษณ์ต่อไปทำการอ่านค่าถัดไป m บิต ทำจนครบทุกสัญลักษณ์ โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.7.2 ของบทที่ 2

3.4 ออกแบบโปรแกรมการบีบอัดภาพ

การออกแบบโปรแกรมการบีบอัดภาพด้วยการใช้การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ และตัวกรองเดบชูซี4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต เพื่อเปรียบเทียบประสิทธิภาพของทั้ง 2 ชนิดตัวกรอง โดยใช้ CR , MSE และ PSNR กับ SNR ซึ่งมีขั้นตอนในการดำเนินการดังนี้

3.4.1 การบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต



รูปที่ 3.1 แผนภาพการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต

ขั้นตอนในการดำเนินการบีบอัดภาพมี 6 ขั้นตอน ดังนี้

ขั้นตอนที่หนึ่ง: เริ่มต้นรับภาพระดับเทาหรือภาพสีเข้ามาจัดเก็บในพื้นที่ทำงาน(workspace) ของโปรแกรม Matlab ภาพระดับเทาที่เข้ามาจะอยู่ในรูปเมตริกซ์ระดับเทา สำหรับภาพสีจะต้องแยกออกเป็นเมตริกซ์สามสีหลักก่อน คือ เมตริกซ์สีแดง เมตริกซ์สีเขียว และเมตริกซ์สีน้ำเงิน

ขั้นตอนที่สอง: รับภาพจากพื้นที่ทำงานที่ได้จากขั้นตอนที่หนึ่ง ต่อมาให้นำภาพระดับเทาที่เข้ามาในรูปเมตริกซ์ระดับเทา หรือภาพสีที่แยกออกเป็นเมตริกซ์สามสีหลักก่อน คือ เมตริกซ์สีแดง เมตริกซ์สีเขียว และเมตริกซ์สีน้ำเงิน มาแปลงด้วยเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ระดับ (Discrete Wavelet Transform: DWT) โดยใช้ตัวกรองฮาร์ (haar) ซึ่งจะได้ผลลัพธ์เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้ง 3 ระดับ โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.6.1 ของบทที่ 2

ขั้นตอนที่สาม: จากนั้นนำเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้ง 3 ระดับ ของทั้งเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตระดับเทา ในส่วนเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตสามสีหลักทั้ง 3 ระดับ แล้วนำเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้งของภาพระดับเทา และภาพสีมาแปลงเป็นเวกเตอร์แนวนอน

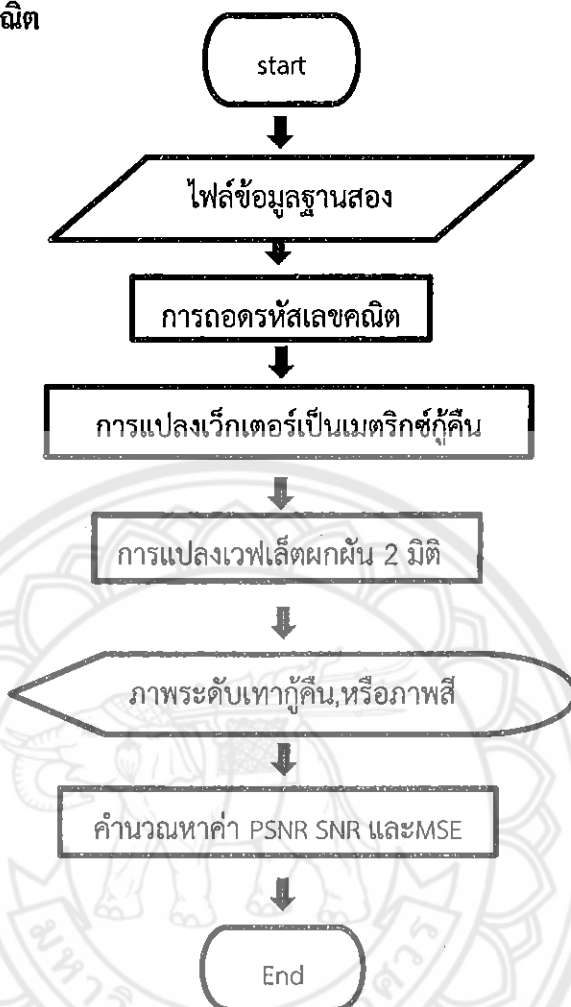
ขั้นตอนที่สี่: การเข้ารหัสเลขคณิต เริ่มต้นจากการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตระดับเทา หรือการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตสามสีหลักไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต หลังจากนั้นจะนำข้อมูลของสมาชิกที่ไม่ซ้ำกันไปเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตาราง แล้วทำการเข้ารหัสจนครบทุกลำดับการเข้ารหัสเลขคณิต ผลลัพธ์ที่ได้คือกระแสข้อมูลบิต โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.7.1 ของบทที่ 2

ขั้นตอนที่ห้า: นำผลลัพธ์ที่ได้จากขั้นตอนที่สี่มาทำการบันทึกตารางกระแสข้อมูลบิตเป็นไฟล์ข้อมูลฐานสอง โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.5 ของบทที่ 2

ขั้นตอนที่หก: ทำการคำนวณหาค่าอัตราส่วนการบีบอัดข้อมูล โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.4.1 ของบทที่ 2

ซึ่งขั้นตอนในการดำเนินการบีบอัดภาพดังแสดงในรูปที่ 3.1

3.4.2 การกายการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต



รูปที่ 3.2 แผนภาพการกายการบีบอัดภาพดิจิทัลด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติโดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการถอดรหัสเลขคณิต

ขั้นตอนในการดำเนินการกายการบีบอัดภาพมี 6 ขั้นตอน ดังนี้

ขั้นตอนที่หนึ่ง: นำไฟล์กระแสข้อมูลบิต และตารางกระแสข้อมูลบิตที่ได้จากการดำเนินการบีบอัดภาพทั้งภาพระดับเทา และภาพสี

ขั้นตอนที่สอง: จากนั้นนำไฟล์กระแสข้อมูลบิต และตารางกระแสข้อมูลบิตที่ได้จากการดำเนินการบีบอัดภาพทั้งภาพระดับเทา และภาพสี แล้วนำมาถอดรหัสเลขคณิต ทำให้ได้รับข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นระดับเทา หรือข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นสามสีหลัก คือ ข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นสีแดง ข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นสีเขียว และข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นสีน้ำเงิน ซึ่งข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตกูกิ้นจะอยู่ในรูปเวกเตอร์ โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.7.2 ของบทที่ 2

ขั้นตอนที่สาม: ต่อมานำผลลัพธ์ที่ได้จากขั้นตอนที่สอง โดยการแปลงเวกเตอร์ที่ได้รับเป็นเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันระดับเทา หรือเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสามสีหลัก คือ เมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีแดง เมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีเขียว และเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีน้ำเงิน

ขั้นตอนที่สี่: นำเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันที่ได้จากขั้นตอนที่สาม กรณิภาพระดับเทาซึ่งอยู่ในรูปของเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันระดับเทา ในส่วนของภาพสีผลลัพธ์จะเป็นเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสามสีหลักคือ เมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีแดง เมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีเขียว และเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันสีน้ำเงิน เพื่อทำการแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยผกผันแบบ 2 มิติ 3 ระดับ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ สูดท้ายจะได้ผลลัพธ์ภาพต้นฉบับระดับเทา รวมทั้งภาพต้นแบบสามสีหลัก คือ ภาพต้นฉบับสีแดง ภาพต้นฉบับสีเขียว และภาพต้นฉบับสีน้ำเงินที่คู่กัน โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.6.2 ของบทที่ 2

ขั้นตอนที่ห้า: นำผลลัพธ์ที่ได้จากขั้นตอนที่สี่มาประกอบกัน เมื่อได้ภาพคู่กันทั้งสามสีหลัก สูดท้ายจะประกอบภาพ 3 สีหลักเป็นภาพสีคู่กัน ส่วนกรณิภาพระดับเทาจะได้ภาพคู่กันออกมาเลยไม่มีการประกอบภาพ

ขั้นตอนที่หก: ทำการคำนวณหาค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด(Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน(Signal to Noise Ratio: SNR) กับการหาค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) โดยมีรายละเอียดอยู่ในหัวข้อ 2.4.2, 2.4.3 และ 2.4.4 ของบทที่ 2

ซึ่งขั้นตอนในการดำเนินการคายบีบอัดภาพดังแสดงในรูปที่ 3.2 แผนภาพการคายบีบอัดภาพดิจิทัลด้วยการแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต

3.4.3 การบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองเดบูซซี4 รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต

มีขั้นตอนในการดำเนินการคล้ายกับที่แสดงไว้ในหัวข้อที่ 3.4.1 การบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเติมหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต แต่จะมีการเปลี่ยนตัวกรองที่ใช้เป็นเดบูซซี4 แทน ซึ่งจะมีขั้นตอนการดำเนินการที่เหลือทั้งหมดเหมือนดังแสดงไว้ในรูปที่ 3.1

3.4.4 การคายการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรอง เคบชูซี4 รวมทั้งการถอดรหัสเลขคณิต

มีขั้นตอนในการดำเนินการคล้ายกับหัวข้อที่ 3.4.2 การคายการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์วีย์ รวมทั้งการถอดรหัสเลขคณิต แต่จะมีการเปลี่ยนชนิดตัวกรองเป็นเคบชูซี4 แทน ขั้นตอนการดำเนินการที่เหลือทั้งหมดเหมือนดังแสดงในรูปที่ 3.2

3.5 ทดสอบอัลกอริทึม

มีการทดสอบอัลกอริทึมการเข้ารหัสเลขคณิต และทดสอบอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์วีย์ รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต ผลการทดลองเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต ภาพดิจิทัลก่อนการทำการบีบอัดภาพ และหลังการบีบอัดภาพ ผลการทดลองจากการบีบอัดภาพดิจิทัล และสรุปผลการทดลอง ซึ่งแสดงตามลำดับในการทดสอบตามหัวข้อที่ 4.1 และ 4.2 ของบทที่ 4

3.6 วิเคราะห์ผลการทดลอง สรุปผลการทดลอง ปัญหา และข้อเสนอแนะ

จากการทดลอง และสรุปผลการทดลองของเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต ดังแสดงในบทที่ 4 และแสดงในหัวข้อ 5.1, 5.2 และ 5.3 ของบทที่ 5

3.7 จัดทำรูปเล่มปริยญาานิพนธ์

มีการแก้ไขปรับปรุงรูปเล่ม เรียบเรียงข้อมูลพร้อมทั้งการจัดทำรูปเล่มปริยญาานิพนธ์

บทที่ 4

ผลการทดลองและการวิเคราะห์ผลการทดลอง

ในการทดสอบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล ได้ออกแบบการทดลองการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตชนิดตัวกรองฮาร์ และชนิดตัวกรองเคบูชชี4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตนั้น จะแบ่งการทดลองเป็นการบีบอัดแบบบันทึกตารางการเข้ารหัสเลขคณิต กับการบีบอัดแบบไม่บันทึกตารางการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งภาพที่นำมาทดสอบการบีบอัดภาพนั้น ใช้ภาพทดสอบจำนวน 5 ภาพ คือ ภาพระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป (Cameraman) ขนาด 256x256 พิกเซล ภาพระดับเทาบารับารา (Barbara) ขนาด 512x512 พิกเซล ภาพลีลีน่า (Lena) ขนาด 512x512 พิกเซล ภาพสีพริกไทย (Peppers) ขนาด 512x512 พิกเซล และภาพสีแมนดริล (Mandrill) ขนาด 512x512 พิกเซล โดยมีการทดสอบอัลกอริทึม และผลการทดลองดังนี้

4.1 ทดสอบอัลกอริทึมการเข้ารหัสเลขคณิต

สมมติว่าข้อมูล X เป็นเมตริกซ์ภาพดิจิทัลขนาด 4x4 ซึ่งมีค่าดังนี้

$$X = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

การเข้ารหัสเลขคณิต

เริ่มต้นจากการนำแปลงเมตริกซ์เป็นเวกเตอร์แนวนอน ดังนี้ 1 1 1 3 2 1 1 1 2 1 1 1 1 2 1
ต่อมาจะทำการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต
ตารางที่ 4.1 ตารางการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต

symbol	sequence	count
1	1	12
3	2	1
2	3	3
Total count		16

โดยมีลำดับการเข้ารหัสดังนี้ 1 1 1 1 2 3 1 1 1 3 1 1 1 1 3 1

หลังจากที่แปลงเมตริกซ์ข้อมูล X เป็นเวกเตอร์แนวนอนเสร็จแล้วจะนำข้อมูลของสมาชิก X ที่ไม่ซ้ำกันเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตารางดังนี้ $table = [1 \ 3 \ 2]$

หลังจากแมปข้อมูลเสร็จแล้วทำการหาค่าความยาวเวิร์ด(m)ได้จากสมการที่ 2.18

$$m = \lceil \log_2 \text{Total_Count} \rceil + 2 = \lceil \log_2 16 \rceil + 2 = 4 + 2 = 6$$

กำหนดค่าเริ่มต้นในการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งกำหนดได้จากความยาวเวิร์ด

$$l^{(0)} = 0 = (000000)_2, u^{(0)} = 63 = (111111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 1 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(n)} = l^{(n-1)} + \left\lfloor \frac{(u^{(n-1)} - l^{(n-1)} + 1) * \text{Cum_Count}(n-1)}{\text{Total_Count}} \right\rfloor$$

$$u^{(n)} = l^{(n-1)} + \left\lfloor \frac{(u^{(n-1)} - l^{(n-1)} + 1) * \text{Cum_Count}(n)}{\text{Total_Count}} \right\rfloor - 1$$

$$l^{(1)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(1)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 47 = (101111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 2 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(2)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(2)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 35 = (100011)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 3 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(3)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(3)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 26 = (011010)_2$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(3)}$
แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(3)}$

$$l^{(3)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(3)} = (110101)_2 = 53$$

เข้ารหัสตัวที่ 4 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$I^{(4)} = 0 + \left[\frac{(53 - 0 + 1) * 0}{16} \right] = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(4)} = 0 + \left[\frac{(53 - 0 + 1) * 12}{16} \right] - 1 = 39 = (100111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 5 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 2

$$I^{(5)} = 0 + \left[\frac{(39 - 0 + 1) * 12}{16} \right] = 30 = (011110)_2$$

$$u^{(5)} = 0 + \left[\frac{(39 - 0 + 1) * 13}{16} \right] - 1 = 39 = (011111)_2$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$

$$I^{(5)} = (111100)_2 = 60$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$

$$I^{(5)} = (111000)_2 = 56$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$

$$I^{(5)} = (100000)_2 = 32$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$

$$I^{(5)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

เข้ารหัสตัวที่ 6 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 3

$$I^{(6)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 13}{16} \right\rfloor = 52 = (110100)_2$$

$$u^{(6)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 16}{16} \right\rfloor - 1 = 63 = (111111)_2$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(6)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(6)}$

$$I^{(6)} = (101000)_2 = 40$$

$$u^{(6)} = (111111)_2 = 63$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(6)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(6)}$

$$I^{(6)} = (010000)_2 = 16$$

$$u^{(6)} = (111111)_2 = 63$$

เข้ารหัสตัวที่ 7 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$I^{(7)} = 16 + \left\lfloor \frac{(63 - 16 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 16 = (010000)_2$$

$$u^{(7)} = 16 + \left\lfloor \frac{(63 - 16 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 51 = (110011)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 8 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$I^{(8)} = 16 + \left\lfloor \frac{(51 - 16 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 16 = (010000)_2$$

$$u^{(8)} = 16 + \left\lfloor \frac{(51 - 16 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 42 = (101010)_2$$

อยู่เงื่อนไข E3 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว นอกจากนั้นทำการกลับค่าบิตตัวที่สองของทั้ง $I^{(8)}$, $u^{(8)}$ แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(8)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(8)}$

$$I^{(8)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(8)} = (110101)_2 = 53$$

เข้ารหัสตัวที่ 9 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(9)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(9)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 39 = (100111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 10 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 3

$$l^{(10)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 13}{16} \right\rfloor = 32 = (100000)_2$$

$$u^{(10)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 16}{16} \right\rfloor - 1 = 39 = (100111)_2$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (001111)_2 = 15$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (011111)_2 = 31$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (111111)_2 = 63$$

เข้ารหัสตัวที่ 11 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(11)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(11)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 47 = (101111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 12 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(12)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(12)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 35 = (100111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 13 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(13)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(13)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 26 = (011010)_2$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(13)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(13)}$

$$l^{(13)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(13)} = (110101)_2 = 53$$

เข้ารหัสตัวที่ 14 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(14)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(14)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 39 = (100111)_2$$

เข้ารหัสตัวที่ 15 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 3

$$l^{(15)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 13}{16} \right\rfloor = 32 = (100000)_2$$

$$u^{(15)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 16}{16} \right\rfloor - 1 = 39 = (100111)_2$$

อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (001111)_2 = 15$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (011111)_2 = 31$$

อยู่เงื่อนไข E1 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (111111)_2 = 63$$

เข้ารหัสตัวที่ 16 คือ การเข้ารหัสลำดับที่ 1

$$l^{(16)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(16)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 47 = (101111)_2$$

ลำดับส่งสุดท้ายคือ 0011111110000100000000.

การถอดรหัสเลขคณิต

ถอดรหัสลำดับ: 0011111110000100000000

ขั้นแรกในการถอดรหัสเลขคณิตเราจะทำการหาค่า tag โดยเลือกจากค่า m บิตแรก ดังนั้น

ค่า tag คือ 001111

$$\text{tag} = (001111)_2 = 15$$

หลังจากได้ค่า tag เราจะทำการกำหนดค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิต คือ

$$l = (00000000)_2 = 0$$

$$u = (111111)_2 = 63$$

ขั้นตอนต่อมาเราจะคำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิต โดยใช้สมการที่ 2.19

$$\left\lfloor \frac{(t - l + 1) * \text{TotalCount} - 1}{u - l + 1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(15 - 0 + 1) * 16 - 1}{63 - 0 + 1} \right\rfloor = 3$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 3 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 1 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า $l^{(1)}$ และ $u^{(1)}$

$$l^{(n)} = l^{(n-1)} + \left\lfloor \frac{(u^{n-1} - l^{n-1} + 1) * \text{Cum_Count}(n-1)}{\text{Total_Count}} \right\rfloor$$

$$u^{(n)} = l^{(n-1)} + \left\lfloor \frac{(u^{n-1} - l^{n-1} + 1) * \text{Cum_Count}(n)}{\text{Total_Count}} \right\rfloor - 1$$

$$l^{(1)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(1)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 47 = (101111)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 2

$$\left\lfloor \frac{(t - l + 1) * \text{Total_Count} - 1}{u - l + 1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(15 - 0 + 1) * 16 - 1}{47 - 0 + 1} \right\rfloor = 5$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 5 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 2 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(2)}$ และ $u^{(2)}$

$$l^{(2)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(2)} = 0 + \left\lfloor \frac{(47 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 35 = (100011)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 3

$$\left\lfloor \frac{(t - l + 1) * \text{Total_Count} - 1}{u - l + 1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(15 - 0 + 1) * 16 - 1}{35 - 0 + 1} \right\rfloor = 7$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 7 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 3 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(3)}$ และ $u^{(3)}$

$$l^{(3)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(3)} = 0 + \left\lfloor \frac{(35 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 26 = (011010)_2$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(3)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(3)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(3)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(3)} = (110101)_2 = 53$$

$$\text{tag} = (011111)_2 = 31$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 4

$$\left\lfloor \frac{(t - l + 1) * \text{TotalCount} - 1}{u - l + 1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(31 - 0 + 1) * 16 - 1}{53 - 0 + 1} \right\rfloor = 9$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 9 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 4 คือ 1 และมีการอัพเดทค่า

$l^{(4)}$ และ $u^{(4)}$

$$l^{(4)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(4)} = 0 + \left\lfloor \frac{(53 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 39 = (100111)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 5

$$\left\lfloor \frac{(t - l + 1) * \text{TotalCount} - 1}{u - l + 1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(31 - 0 + 1) * 16 - 1}{39 - 0 + 1} \right\rfloor = 12$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $12 \leq 12 < 13$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำอครหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 5 คือ 2 และมีการอัปเดตค่า $l^{(5)}$ และ $u^{(5)}$

$$l^{(5)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 12}{16} \right\rfloor = 30 = (011110)_2$$

$$u^{(5)} = 0 + \left\lfloor \frac{(39 - 0 + 1) * 13}{16} \right\rfloor - 1 = 31 = (011111)_2$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(5)} = (111100)_2 = 60$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (111111)_2 = 63$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(5)} = (111000)_2 = 56$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (111111)_2 = 63$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(5)} = (110000)_2 = 48$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (111110)_2 = 62$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(5)} = (100000)_2 = 32$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (111100)_2 = 60$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(5)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(5)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนบิต

$$l^{(5)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(5)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (111000)_2 = 56$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 6

$$\left\lceil \frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{(56-0+1) * 16 - 1}{63-0+1} \right\rceil = 14$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า $\text{cum_count} = \begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $13 < 14 < 16$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 6 คือ 3 และมีการอัพเดทค่า

$l^{(6)}$ และ $u^{(6)}$

$$l^{(6)} = 0 + \left\lceil \frac{(63-0+1) * 13}{16} \right\rceil = 52 = (110100)_2$$

$$u^{(6)} = 0 + \left\lceil \frac{(63-0+1) * 16}{16} \right\rceil - 1 = 63 = (111111)_2$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(6)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(6)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนบิต

$$l^{(6)} = (101000)_2 = 40$$

$$u^{(6)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (110000)_2 = 48$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(6)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(6)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนบิต

$$l^{(6)} = (010000)_2 = 16$$

$$u^{(6)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (100001)_2 = 33$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 7

$$\left\lfloor \frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(33-16+1) * 16 - 1}{63-16+1} \right\rfloor = 5$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 5 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 7 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า $l^{(7)}$ และ $u^{(7)}$

$$l^{(7)} = 16 + \left\lfloor \frac{(63-16+1) * 0}{16} \right\rfloor = 16 = (010000)_2$$

$$u^{(7)} = 16 + \left\lfloor \frac{(63-16+1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 51 = (110011)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 8

$$\left\lfloor \frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(33-16+1) * 16 - 1}{51-16+1} \right\rfloor = 7$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 7 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 8 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า $l^{(8)}$ และ $u^{(8)}$

$$l^{(8)} = 16 + \left\lfloor \frac{(51-16+1) * 0}{16} \right\rfloor = 16 = (010000)_2$$

$$u^{(8)} = 16 + \left\lfloor \frac{(51-16+1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 42 = (101010)_2$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E3 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว นอกจากนั้นทำการกลับค่าบิตตัวที่สองของทั้ง $l^{(8)}$, $u^{(8)}$ แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(8)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(8)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(8)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(8)} = (110101)_2 = 53$$

$$\text{tag} = (100010)_2 = 34$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 9

$$\left[\frac{(t - l + 1) * \text{TotalCount} - 1}{u - l + 1} \right] = \left[\frac{(34 - 0 + 1) * 16 - 1}{53 - 0 + 1} \right] = 10$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 10 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 9 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(9)}$ และ $u^{(9)}$

$$l^{(9)} = 0 + \left[\frac{(53 - 0 + 1) * 0}{16} \right] = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(9)} = 0 + \left[\frac{(53 - 0 + 1) * 12}{16} \right] - 1 = 39 = (100111)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 10

$$\left[\frac{(t - l + 1) * \text{TotalCount} - 1}{u - l + 1} \right] = \left[\frac{(34 - 0 + 1) * 16 - 1}{39 - 0 + 1} \right] = 13$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $13 \leq 13 < 16$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 10 คือ 3 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(10)}$ และ $u^{(10)}$

$$l^{(10)} = 0 + \left[\frac{(39 - 0 + 1) * 13}{16} \right] = 32 = (100000)_2$$

$$u^{(10)} = 0 + \left[\frac{(39 - 0 + 1) * 16}{16} \right] - 1 = 39 = (100111)_2$$

ทั้งคู่อู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ

$l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (001111)_2 = 15$$

$$\text{tag} = (000100)_2 = 4$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนิต

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (011111)_2 = 31$$

$$\text{tag} = (001000)_2 = 8$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(10)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(10)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนิต

$$l^{(10)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(10)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (010000)_2 = 16$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 11

$$\left\lceil \frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{(16-0+1) * 16 - 1}{63-0+1} \right\rceil = 4$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า $\text{cum_count} = \begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 4 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 11 คือ 1 และมีการอัพเดทค่า

$l^{(11)}$ และ $u^{(11)}$

$$l^{(11)} = 0 + \left\lceil \frac{(63-0+1) * 0}{16} \right\rceil = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(11)} = 0 + \left\lceil \frac{(63-0+1) * 12}{16} \right\rceil - 1 = 47 = (101111)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 12

$$\left[\frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right] = \left[\frac{(16-0+1) * 16 - 1}{47-0+1} \right] = 5$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 5 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 12 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า $I^{(12)}$ และ $u^{(12)}$

$$I^{(12)} = 0 + \left[\frac{(47-0+1) * 0}{16} \right] = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(12)} = 0 + \left[\frac{(47-0+1) * 12}{16} \right] - 1 = 35 = (100011)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 13

$$\left[\frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right] = \left[\frac{(16-0+1) * 16 - 1}{35-0+1} \right] = 7$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 7 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 13 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า $I^{(13)}$ และ $u^{(13)}$

$$I^{(13)} = 0 + \left[\frac{(35-0+1) * 0}{16} \right] = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(13)} = 0 + \left[\frac{(35-0+1) * 12}{16} \right] - 1 = 26 = (011010)_2$$

ทั้งคู่อู่เงื่อนไข E1 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $I^{(13)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(13)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนบิต

$$l^{(13)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(13)} = (110101)_2 = 53$$

$$\text{tag} = (100000)_2 = 32$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 14

$$\left[\frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right] = \left[\frac{(32-0+1) * 16 - 1}{53-0+1} \right] = 9$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 < 9 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 14 คือ 1 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(14)}$ และ $u^{(14)}$

$$l^{(14)} = 0 + \left[\frac{(53-0+1) * 0}{16} \right] = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(14)} = 0 + \left[\frac{(53-0+1) * 12}{16} \right] - 1 = 39 = (100111)_2$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 15

$$\left[\frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right] = \left[\frac{(32-0+1) * 16 - 1}{39-0+1} \right] = 13$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า cum_count = $\begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $13 \leq 13 < 16$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 15 คือ 3 และมีการอัปเดตค่า

$l^{(15)}$ และ $u^{(15)}$

$$l^{(15)} = 0 + \left[\frac{(39-0+1) * 13}{16} \right] = 32 = (100000)_2$$

$$u^{(15)} = 0 + \left[\frac{(39-0+1) * 16}{16} \right] - 1 = 39 = (100111)_2$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E2 อัปเดตค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ

$l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสนิต

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (001111)_2 = 15$$

$$\text{tag} = (000000)_2 = 0$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (011111)_2 = 31$$

$$\text{tag} = (000000)_2 = 0$$

ทั้งคู่อยู่เงื่อนไข E1 อัพเดทค่า โดยทำการเลื่อนบิตทางซ้ายมือไป 1 ตัว แล้วเติมบิต 0 ที่ LSB ของ $l^{(15)}$ แล้วเติมบิต 1 ที่ LSB ของ $u^{(15)}$ และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$l^{(15)} = (000000)_2 = 0$$

$$u^{(15)} = (111111)_2 = 63$$

$$\text{tag} = (000000)_2 = 0$$

ทำการถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวต่อไป

คำนวณหาค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตสัญลักษณ์ตัวที่ 16

$$\left\lceil \frac{(t-1+1) * \text{TotalCount} - 1}{u-1+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{(0-0+1) * 16 - 1}{63-0+1} \right\rceil = 0$$

จากนั้นจะค่าเริ่มต้นในการถอดรหัสเลขคณิตมาทำการเปรียบเทียบค่า $\text{cum_count} = \begin{bmatrix} 0 \\ 12 \\ 13 \\ 16 \end{bmatrix}$

ดังนั้น $0 \leq 0 < 12$,

หลังจากทำการเปรียบเทียบเสร็จแล้วเราจะทำถอดรหัสสัญลักษณ์ตัวที่ 16 คือ 1 และมีการอัพเดทค่า

$l^{(16)}$ และ $u^{(16)}$

$$l^{(16)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63-0+1) * 0}{16} \right\rfloor = 0 = (000000)_2$$

$$u^{(16)} = 0 + \left\lfloor \frac{(63-0+1) * 12}{16} \right\rfloor - 1 = 47 = (101111)_2$$

และทำการอ่านค่าในบิตถัดไปจากกระแสบิต

$$\text{tag} = (000000)_2 = 0$$

4.2 ทดสอบอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์รวมทั้งการเข้ารหัสเลขคณิต

สมมติว่าข้อมูล X เป็นเมตริกซ์ขนาด 4x4 ซึ่งมีค่าดังนี้

$$X = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

% การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยระดับที่ 1 ชนิดตัวกรองฮาร์

เริ่มต้นด้วยการนำข้อมูล X มาทำการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยระดับที่ 1 ชนิดตัวกรองฮาร์ ผลลัพธ์ที่ได้คือค่าสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้งหมด 4 ค่า แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

`[cA1,cH1,cV1,cD1] = dwt2(X,'haar')`

$$cA1 = \begin{bmatrix} 10.50 & 13.00 & 15.50 & 19.00 \\ 11.50 & 10.00 & 15.00 & 17.00 \\ 20.00 & 22.00 & 25.00 & 30.00 \\ 20.00 & 22.00 & 25.00 & 30.00 \end{bmatrix}$$

$$cH1 = \begin{bmatrix} 9.50 & 9.00 & 9.50 & 11.00 \\ 8.50 & 12.00 & 9.00 & 9.00 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$cV1 = \begin{bmatrix} -1.50 & -1.00 & -0.50 & -1.00 \\ -0.50 & 1.00 & 0 & 1.00 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$cD1 = \begin{bmatrix} 1.50 & 1.00 & -0.50 & 1.00 \\ 0.50 & -3.00 & 0 & 3.00 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

นำค่าสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้งหมดที่ได้จากการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยชนิดตัวกรองฮาร์ ทั้ง 2 ระดับ การแปลงมาเรียงเป็นเวกเตอร์ในแนวดิ่ง

% lv1

cA1i=cA1(:);

cH1i=cH1(:);

cV1i=cV1(:);

cD1i=cD1(:);

ผลลัพธ์ที่ได้จากการแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตเป็นเวกเตอร์แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

$$\begin{array}{c}
 \begin{bmatrix} 10.50 \\ 11.50 \\ 20.00 \\ 20.00 \\ 13.00 \\ 10.00 \\ 22.00 \\ 22.00 \\ 15.50 \\ 15.00 \\ 25.00 \\ 25.00 \\ 19.00 \\ 17.00 \\ 30.00 \\ 30.00 \end{bmatrix} \\
 cA1i =
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{bmatrix} 9.50 \\ 8.50 \\ 0 \\ 0 \\ 9.00 \\ 12.00 \\ 0 \\ 0 \\ 9.50 \\ 9.00 \\ 0 \\ 0 \\ 11.00 \\ 9.00 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \\
 cH1i =
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{bmatrix} -1.50 \\ -0.50 \\ 0 \\ 0 \\ -1.00 \\ 1.00 \\ 0 \\ 0 \\ -0.50 \\ 0 \\ -1.00 \\ -1.00 \\ -1.00 \\ 1.00 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \\
 cV1i =
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{bmatrix} 1.50 \\ 0.50 \\ 0 \\ 0 \\ 1.00 \\ -3.00 \\ 0 \\ 0 \\ -0.50 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1.00 \\ 3.00 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \\
 cD1i =
 \end{array}$$

เนื่องจากเราไม่สามารถนำเอาค่าเวกเตอร์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตไปทำการเข้ารหัสเลขคณิตกับฟังก์ชัน arithenco ได้โดยตรง เลยทำให้ต้องมีการสร้างฟังก์ชันขึ้นมาเพื่อแปลงข้อมูลเหล่านั้นให้เป็นเวกเตอร์ลำดับการเข้ารหัสเลขคณิต(Xn) และcount จึงจะสามารถทำการเข้ารหัสเลขคณิตได้ ซึ่งฟังก์ชันที่ใช้ในวิทยานิพนธ์นี้ชื่อ new_arithme ช่วยในการแปลงข้อมูลก่อนที่จะนำไปเข้าฟังก์ชัน arithenco จึงสามารถทำการเข้ารหัสเลขคณิตได้

cA1o1=new_arithme(cA1i,4,4,Na{1})

หลังจากที่แปลงเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต cA1 เป็นเวกเตอร์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต แนวนอน cA1i เสร็จแล้วจะนำข้อมูลของสมาชิก cA1 ที่ไม่ซ้ำกันเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตารางดังนี้

tablecA1 = [10.50 11.50 20.00 13.00 10.00 22.00 15.50 15.00 25.00 19.0 17.00 30.00]

ต่อไปจะทำการจะแทนค่าเมตริกซ์ของ XncA1 เป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งแสดงในรูป

$$\text{เมตริกซ์ได้ดังนี้ } X_{ncA1} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 7 & 10 \\ 2 & 5 & 8 & 11 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \end{bmatrix}$$

นอกจากนี้ยังมีการนับจำนวนของสมาชิก X_{ncA1} ซึ่งเก็บอยู่ในตัวแปร $countcA1$ สามารถแสดงในรูปเมตริกซ์ดังนี้

$$countcA1 = [1 \ 1 \ 2 \ 1 \ 1 \ 2 \ 1 \ 1 \ 2 \ 1 \ 1 \ 2]$$

ขั้นตอนต่อมาเมื่อได้ตัวแปร X_{ncA1} และ $countcA1$ แล้วนำไปทำการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งมีวิธีคำนวณเหมือนกับตัวอย่างการคำนวณการเข้ารหัสเลขคณิตในหัวข้อที่ 4.1 โดยผลลัพธ์ที่ได้จากการเข้ารหัสเลขคณิตคือ $codecA1$ แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

$$codecA1 =$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

การถอดรหัสเลขคณิตมีวิธีคำนวณเหมือนกับตัวอย่างการคำนวณการถอดรหัสเลขคณิตในหัวข้อที่ 4.1 โดย X_{nocA1} คือผลลัพธ์ที่ได้จากการถอดรหัสเลขคณิต ซึ่งเป็นลำดับจากการถอดรหัสเลขคณิต มีผลลัพธ์แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

$$X_{nocA1} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 7 & 10 \\ 2 & 5 & 8 & 11 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \end{bmatrix}$$

ต่อไปเป็นการแปลงกลับจะได้เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตคู่กัน $cA1o1$ ดังนี้

$$cA1o1 = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 7 & 10 \\ 2 & 5 & 8 & 11 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \end{bmatrix}$$

ต่อไปเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต $cH1o1$ ดังนี้

$$cH1o1 = \text{new_arithme}(cH1i, 4, 4, \text{Na}\{2\})$$

หลังจากที่แปลงเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต $cH1$ เป็นเวกเตอร์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตแนวนอน $cH1i$ เสร็จแล้วจะนำข้อมูลของสมาชิก $cH1$ ที่ไม่ซ้ำกันเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตารางดังนี้

ต่อไปจะทำการจะแทนค่าเมตริกซ์ของ X_{ncV1} เป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งแสดงในรูปเมตริกซ์ได้ดังนี้

$$X_{ncV1} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 6 & 8 \\ 2 & 5 & 3 & 9 \\ 3 & 3 & 7 & 3 \\ 3 & 3 & 7 & 3 \end{bmatrix}$$

นอกจากนี้ยังมีการนับจำนวนของสมาชิก X_{ncV1} ซึ่งเก็บอยู่ในตัวแปร $countcV1$ สามารถแสดงในรูปเมตริกซ์ดังนี้

$$countcV1 = [1 \ 1 \ 7 \ 1 \ 1 \ 1 \ 2 \ 1 \ 1]$$

ขั้นตอนต่อมาเมื่อได้ตัวแปร X_{ncV1} และ $countcV1$ แล้วนำไปทำการเข้ารหัสเลขคณิต ซึ่งมีวิธีคำนวณเหมือนกับตัวอย่างการคำนวณการเข้ารหัสเลขคณิตในหัวข้อที่ 4.1 โดยผลลัพธ์ที่ได้จากการเข้ารหัสเลขคณิตคือ $codecV1$ แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

$$codecV1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

การถอดรหัสเลขคณิตมีวิธีคำนวณเหมือนกับตัวอย่างการคำนวณการถอดรหัสเลขคณิตในหัวข้อที่ 4.1 โดย X_{nocV1} คือผลลัพธ์ที่ได้จากการถอดรหัสเลขคณิต ซึ่งเป็นลำดับจากการถอดรหัสเลขคณิต มีผลลัพธ์แสดงอยู่ในรูปเมตริกซ์ ดังนี้

$$X_{nocV1} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 6 & 8 \\ 2 & 5 & 3 & 9 \\ 3 & 3 & 7 & 3 \\ 3 & 3 & 7 & 3 \end{bmatrix}$$

ต่อไปเป็นการแปลงกลับจะได้เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตคู่คี่ $cH1o1$ ดังนี้

$$cV1o1 = \begin{bmatrix} -1.50 & -1.00 & -0.50 & -1.00 \\ -0.50 & 1.00 & 0 & 1.00 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

ต่อไปเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต $cD1o1$ ดังนี้

$$cD1o1 = \text{new_arithme}(cD1i, 4, 4, \text{Na}\{4\})$$

$$X_{nocD1} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 6 & 7 \\ 2 & 5 & 3 & 8 \\ 3 & 3 & 3 & 3 \\ 3 & 3 & 3 & 3 \end{bmatrix}$$

ต่อไปเป็นการแปลงกลับจะได้เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตคู่คี่ cD1o1 ดังนี้

$$cD1o1 = \begin{bmatrix} 1.50 & 1.00 & -0.50 & 1.00 \\ 0.50 & -3.00 & 0 & 3.00 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

% การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยยกขึ้นครั้งที่ 1

นำค่าสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตคู่คี่จากการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยชนิดตัวกรองฮาร์วี่ ครั้งที่ 1 มาแปลงกลับ โดยแสดงผลลัพธ์ในรูปเมตริกซ์

A1 = idwt2(cA1o1,cH1o1,cV1o1,cD1o1,'haar')

$$A1 = \begin{bmatrix} 10 & 10 & 11 & 11 & 12 & 13 & 15 & 15 \\ -1 & 2 & 1 & 3 & 3 & 3 & 3 & 5 \\ 10 & 10 & 10 & 12 & 12 & 12 & 15 & 11 \\ 1 & 2 & 1 & -3 & 3 & 3 & 3 & 5 \\ 10 & 10 & 11 & 11 & 12 & 13 & 15 & 15 \\ 10 & 10 & 11 & 11 & 12 & 13 & 15 & 15 \\ 10 & 10 & 11 & 11 & 12 & 13 & 15 & 15 \\ 10 & 10 & 11 & 11 & 12 & 13 & 15 & 15 \end{bmatrix}$$

ทำการวัดประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล โดยที่ A1 เมตริกซ์คู่คี่ และ X เป็นเมตริกซ์ต้นฉบับ มีผลลัพธ์ดังนี้

[MSE, SNR, P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(A1),uint8(X))

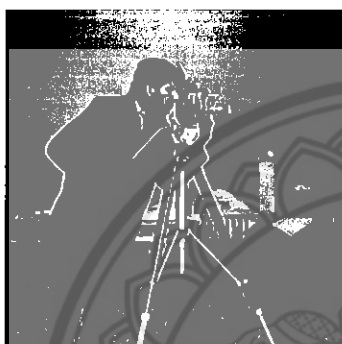
MSE= 0

SNR= Inf

P_SNR= Inf

4.3 ภาพดิจิทัลก่อนทำการบีบอัดภาพ และหลังการบีบอัดภาพ

ในการเตรียมภาพดิจิทัลก่อนทำการบีบอัดภาพที่นำมาแสดงเป็นตัวอย่าง นำไฟล์รูปภาพมาจากอินเทอร์เน็ต ดังแสดงในรูปที่ 4.1-4.5 เราจะทำการบันทึกภาพดิจิทัลหลังทำการบีบอัดภาพจากโปรแกรม Matlab2014a ซึ่งผลการทดลองการบีบอัดภาพในตารางที่ 4.1, 4.2, 4.3 และ 4.4 เป็นการบีบอัดแบบไม่สูญเสีย ซึ่งจากสี่ตารางจะแตกต่างกันตรงค่า อัตราส่วนการบีบอัด จึงทำให้ภาพดิจิทัลหลังทำการบีบอัดภาพนั้นมีคุณสมบัติเหมือนกันทุกประการ เลขขอแสดงภาพดิจิทัลหลังทำการบีบอัดภาพเพียงชุดเดียว ดังแสดงในรูปที่ 4.6-4.10



รูปที่ 4.1 มนุษย์ถ่ายรูป^[11]



รูปที่ 4.6 ภาพดิจิทัลกู้คืนมนุษย์ถ่ายรูป



รูปที่ 4.2 บาร์บารา^[11]



รูปที่ 4.7 ภาพดิจิทัลกู้คืนบาร์บารา



รูปที่ 4.3 ลีน่า^[11]



รูปที่ 4.8 ภาพดิจิทัลกู้คืนลีน่า

รูปที่ 4.4 พริกไทย^[11]

รูปที่ 4.9 ภาพดิจิตอลกู้คืนพริกไทย

รูปที่ 4.5 แมนดริล^[11]

รูปที่ 4.10 ภาพดิจิตอลกู้คืนแมนดริล

4.4 ผลการทดลองจากการบีบอัดภาพดิจิตอล

การทดลองการบีบอัดภาพด้วยอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ และตัวกรอง เดบซซี4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต (DWT2(Haar,Db4)+Arithmetic Coding) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) ค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) นอกจากนั้นยังแบ่งผลการทดลองเป็น 2 แบบ คือ แบบไม่บันทึกตารางและแบบบันทึกตาราง

4.4.1 การทดลองการบีบอัดภาพ แบบไม่บันทึกตาราง

การทดลองการบีบอัดภาพด้วยอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต (DWT2(Haar)+Arithmetic Coding) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) ค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) ดังตารางที่ 4.2

ตารางที่ 4.2 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ร่วมกับ การเข้ารหัสเลขคณิต แบบไม่บันทึกตาราง

Image Name	Total size(bytes)	Compression Raito	PSNR(db)	SNR(db)	MSE	Size comp(bytes)
cameraman	65536	2.7025:1	infinity	infinity	0	24250
barbara	262144	2.3237:1	infinity	infinity	0	112814
lena	786432	2.0185:1	infinity	infinity	0	389609
peppers	786432	1.9296:1	infinity	infinity	0	407554
mandril	786432	1.7111:1	infinity	infinity	0	459608

จากตาราง 4.2 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ ร่วมกับ การเข้ารหัสเลขคณิต พบว่ามีอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) อยู่ประมาณ ช่วง 1.7111-2.7025 ส่วนค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio:PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) มีค่าเป็น อนันต์ กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) เป็นศูนย์ เพราะใช้อัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด ฮาร์ ร่วมกับ การเข้ารหัสเลขคณิตนั้นเป็นการบีบอัดข้อมูล แบบไม่สูญเสีย

การทดลองการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบุซซี 4ร่วมกับ การเข้ารหัสเลขคณิต (DWT2(Db4)+Arithmetic Coding) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วน การบีบอัด(Compression Ratio: CR) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่า เอสเอ็นอาร์ (Signal to Noise Ratio: SNR) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) ดังตารางที่ 4.3

ตารางที่ 4.3 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ดเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบุซซี4 ร่วมกับ การเข้ารหัสเลขคณิต แบบไม่บันทึกตาราง

Image Name	Total size(bytes)	Compression Raito	PSNR(db)	SNR(db)	MSE	Size comp(bytes)
cameraman	65536	1.5846:1	infinity	infinity	0	41357
Barbara	262144	1.4482:1	infinity	infinity	0	181015
Lena	786432	1.1334:1	infinity	infinity	0	693889
Peppers	786432	1.1344:1	infinity	infinity	0	693245
Mandril	786432	1.1332:1	infinity	infinity	0	693968

จากตาราง 4.3 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบชูซี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต พบว่ามีอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) อยู่ประมาณ ช่วง 1.1332-1.5846 ส่วนค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) มีค่า เป็นอนันต์กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) เป็นศูนย์ เพราะว่าอัลกอริทึม การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบชูซี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตนั้นเป็น การบีบอัดข้อมูลแบบไม่สูญเสีย

4.4.2 การทดลองการบีบอัดภาพ แบบบันทึกตาราง

การทดลองการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต (DWT2(Haar)+Arithmetic Coding) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วน การบีบอัด(Compression Ratio: CR) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) ค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่า อัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) ดังตารางที่ 4.4

ตารางที่ 4.4 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ ร่วมกับการ เข้ารหัสเลขคณิต แบบบันทึกตาราง

Image Name	Total size(bytes)	Compression Raito	PSNR(db)	SNR(db)	MSE	Size comp(bytes)
cameraman	65536	2.6303:1	infinity	infinity	0	24916
Barbara	262144	2.2888:1	infinity	infinity	0	114533
Lena	786432	1.9986:1	infinity	infinity	0	393495
Peppers	786432	1.9053:1	infinity	infinity	0	412753
Mandril	786432	1.6841:1	infinity	infinity	0	466964

จากตาราง 4.4 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต พบว่ามีอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) อยู่ประมาณ ช่วง 1.6841-2.6303 ส่วนค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) มีค่า เป็นอนันต์ กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) เป็นศูนย์ เพราะว่าอัลกอริทึม การแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตนั้นเป็นการ บีบอัดข้อมูลแบบไม่สูญเสีย

การทดลองการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคชูซซี่ 4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต (DWT2(Db4)+Arithmetic Coding) มีการทดสอบวัดค่าอัตราส่วนการบีบอัด (Compression Ratio: CR) ค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) ดังตารางที่ 4.5

ตารางที่ 4.5 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคชูซซี่ 4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบบันทึกตาราง

Image Name	Total size(bytes)	Compression Raito	PSNR(db)	SNR(db)	MSE	Size comp(bytes)
cameraman	65536	1.4740:1	Infinity	infinity	0	44461
Barbara	262144	1.3594:1	Infinity	infinity	0	192839
Lena	786432	1.0646:1	Infinity	infinity	0	738701
Peppers	786432	1.0656:1	Infinity	infinity	0	737985
Mandrill	786432	1.0703:1	Infinity	infinity	0	738812

จากตาราง 4.5 ผลการทดลองการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคชูซซี่ 4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต พบว่ามีอัตราส่วนการบีบอัด(Compression Ratio: CR) อยู่ประมาณช่วง 1.0646-1.4740 ส่วนค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (Peak Signal to Noise Ratio: PSNR) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (Signal to Noise Ratio: SNR) มีค่าเป็นอนันต์ กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE) เป็นศูนย์ เพราะว่าอัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิด เคชูซซี่ 4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตนั้นเป็นการบีบอัดข้อมูลแบบไม่สูญเสีย

4.5 สรุปผลการทดลอง

ภาพที่นำมาทดสอบการบีบอัดภาพทั้ง 2 วิธีนี้ ใช้ภาพทดสอบจำนวน 5 ภาพ คือ ภาพระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป (cameraman) ภาพระดับเทาบาร์บารา (Barbara) ภาพสีลิ้นจี่ (lena) ภาพสีพริกไทย(peppers) และภาพสีแมนดริล (mandrill) ซึ่งสามารถแสดงเป็นตารางเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัลได้ดังนี้

4.5.1 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบไม่บันทึกตาราง

ตารางที่ 4.6 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบไม่บันทึกตาราง

Algorithm	Compression Ratio				
	cameraman	barbara	lena	peppers	mandril
DWT(haar)+Arithmetic	2.7025	2.3237	2.0185	1.9296	1.7111
DWT(db4)+Arithmetic	1.5846	1.4482	1.1334	1.1344	1.1332

จากตารางที่ 4.6 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบไม่บันทึกตารางพบว่าการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ร่วมกับเข้ารหัสเลขคณิตแบบไม่บันทึกตาราง มีอัตราส่วนการบีบอัด(Compression Ratio: CR) สูงกว่าการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบชูชี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบไม่บันทึกตาราง

4.5.2 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบบันทึกตาราง

ตารางที่ 4.7 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบบันทึกตาราง

Algorithm	Compression Ratio				
	cameraman	barbara	Lena	peppers	mandril
DWT(haar)+Arithmetic	2.6303	2.2888	1.9986	1.9053	1.6841
DWT(db4)+Arithmetic	1.4740	1.3594	1.0646	1.0656	1.0703

เนื่องจากใน โครงการเล่มนี้เป็นการศึกษาการบีบอัดภาพแบบไม่สูญเสีย เลยทำให้ค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด (psnr) และค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน (snr) กับค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (mse) มีค่าเท่ากันทั้งสองวิธี จึงต้องวัดประสิทธิภาพด้วยการใช้ค่าอัตราส่วนการบีบอัด

จากตารางที่ 4.7 ตารางการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล แบบบันทึกตารางพบว่าการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองฮาร์ร่วมกับเข้ารหัสเลขคณิตแบบบันทึกตาราง มีอัตราส่วนการบีบอัด(Compression Ratio: CR) สูงกว่าการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ชนิดตัวกรองเคบชูชี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต แบบบันทึกตาราง

บทที่ 5

สรุปผลและข้อเสนอแนะ

5.1 สรุปผลการดำเนินงาน

ในโครงการนี้ผู้ทำวิจัยได้ทำการศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตซึ่งเป็นการบีบอัดภาพแบบไม่มีการสูญเสียข้อมูลโดยใช้อัลกอริทึมการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ระดับ ซึ่งมีการเลือกใช้ตัวกรองเวฟเล็ตที่ใช้ในการศึกษาการบีบอัดภาพ 2 ตัวกรอง คือ ตัวกรองฮาร์กับ เคบุงชี4 เนื่องจากในโครงการผู้วิจัยได้ทำการศึกษาการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยภาพที่นำมาทดสอบนั้นมีทั้งข้อมูลที่มีการเปลี่ยนแปลงทันทีทันใดและไม่เปลี่ยนแปลงทันทีทันใด จึงได้นำเวฟเล็ตตัวกรองฮาร์และเวฟเล็ตตัวกรองเคบุงชี4 มาใช้ในการศึกษาการบีบอัดข้อมูลภาพและนอกจากนี้ยังมีการเลือกใช้อัลกอริทึมในการเข้ารหัสเป็นการเข้ารหัสเลขคณิตกับการถอดรหัสเลขคณิต

เพื่อให้การศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการใช้การแปลงเวฟเล็ตร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตได้อย่างมีประสิทธิภาพ ผู้วิจัยมีขั้นตอนในการดำเนินการแบ่งเป็น 2 ขั้นตอน คือ ขั้นตอนในการดำเนินการการบีบอัดภาพ เริ่มต้นจากการรับภาพเข้ามาในพื้นที่ทำงานของโปรแกรม Matlab เข้ามาจะอยู่ในรูปเมตริกซ์ ต่อมารับภาพจากพื้นที่ทำงานที่เข้ามาในรูปเมตริกซ์มาแปลงด้วยเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ 3 ระดับ (Discrete Wavelet Transform: DWT) โดยใช้ตัวกรองฮาร์หรือตัวกรองเคบุงชี4 ซึ่งจะได้ผลลัพธ์เมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้ง 3 ระดับ จากนั้นนำเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตทั้ง 3 ระดับ มาแปลงเป็นเวกเตอร์แนวนอน ส่วนการเข้ารหัสเลขคณิต เริ่มต้นจากการแมปข้อมูลจากเวกเตอร์แนวนอนของสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตไปเป็นลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต หลังจากนั้นจะนำข้อมูลของสมาชิกที่ไม่ซ้ำกันไปเก็บอยู่ในรูปเมตริกซ์ตารางแล้วนำข้อมูลเมตริกซ์ตารางที่ได้มาทำการบันทึกตารางกระแสข้อมูลเป็นไฟล์ข้อมูลฐานสอง เข้ารหัสจนครบทุกลำดับการเข้ารหัสเลขคณิต ผลลัพธ์ที่ได้คือกระแสข้อมูลบิต แล้วทำการคำนวณหาค่าอัตราส่วนการบีบอัดข้อมูล และขั้นตอนในการดำเนินการคายการบีบอัดภาพนำไฟล์กระแสข้อมูลบิต และตารางกระแสข้อมูลบิตที่ได้จากการดำเนินการบีบอัดภาพ แล้วนำมาถอดรหัสเลขคณิต ทำให้ได้รับข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ต ซึ่งข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตจะอยู่ในรูปเวกเตอร์ ต่อมานำข้อมูลเมตริกซ์สัมประสิทธิ์เวฟเล็ตอยู่ในรูปเวกเตอร์ โดยการแปลงเวกเตอร์ที่ได้รับเป็นเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กัน นำเมตริกซ์สัมประสิทธิ์คู่กันที่ได้เพื่อทำการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยผกผันแบบ 2 มิติ 3 ระดับ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ หรือตัวกรองเคบุงชี4 สุดท้ายจะได้ผลลัพธ์ภาพต้นฉบับและทำการคำนวณหาค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด(Peak Signal to Noise Ratio:PSNR)

และอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน(Signal to Noise Ratio:SNR) กับการหาค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (Mean Square Error: MSE)

ในการทดสอบประสิทธิภาพการบีบอัดภาพดิจิทัล ได้ออกแบบการทดลองการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ทชนิดตัวกรองฮาร์ และชนิดตัวกรองเคบุซซี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต นั้นจะแบ่งการทดลองเป็นการบีบอัดแบบบันทึกรายการเข้ารหัสเลขคณิต กับการบีบอัดแบบไม่บันทึกรายการเข้ารหัสเลขคณิต จากผลการทดลองพบว่า การแปลงเวฟเล็ทเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองฮาร์ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต มีประสิทธิภาพในการบีบอัดภาพดีกว่าการแปลงเวฟเล็ทเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ โดยใช้ตัวกรองเคบุซซี่4 ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต เพราะว่าข้อมูลของภาพที่ใช้ในโครงการนี้มีการเปลี่ยนแปลงของสีไม่มากทำให้เมื่อเราใช้ตัวกรองฮาร์ ในการแปลงจึงทำได้ดีกว่าตัวกรองเคบุซซี่4 นอกจากนี้ผลการทดลองแบบไม่บันทึกรายการเข้ารหัสเลขคณิตจะมีอัตราส่วนการบีบอัดที่สูงกว่าแบบบันทึกรายการเข้ารหัสเลขคณิตในหลักทศนิยม โดยที่คุณภาพของภาพก็คืนนั้นเท่ากันซึ่งวัดได้จากดัชนีชี้วัดประสิทธิภาพ 3 ตัว ซึ่งมีค่าเท่ากัน คือ ดัชนีวัดค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (MSE) เป็นศูนย์และดัชนีค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวนสูงสุด(PSNR) กับดัชนีวัดค่าอัตราส่วนสัญญาณต่อสัญญาณรบกวน(SNR) มีค่าเป็นอนันต์

5.2 ปัญหาและแนวทางแก้ไข

จากปัญหาที่พบในการศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ท ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิต จำเป็นต้องศึกษา แนวทาง แก้ไขปัญหาที่เกิดขึ้น ดังต่อไปนี้

- 1) ปัญหาที่พบในการทำโครงการนี้ คือ ขนาดไฟล์ภาพต้นฉบับที่ใช้ในการทดสอบการบีบอัดภาพมีขนาดไม่เท่ากับขนาดไฟล์ภาพตามทฤษฎีเนื่องจากภาพที่ได้ไม่ใช่ภาพต้นฉบับจริงๆ จึงเลือกใช้ภาพทดสอบที่นิยมในด้านการประมวลผลภาพ (Image Processing) เพราะสามารถหาภาพต้นฉบับได้ง่าย
- 2) ปัญหาที่พบในการทำโครงการนี้ คือ ภาพดิจิทัลสีไม่สามารถนำไปแปลงเวฟเล็ทเต็มหน่วยได้โดยตรง จึงต้องแยกเมตริกซ์ภาพสีเป็นเมตริกซ์สามสีหลักก่อนแล้วนำเมตริกซ์แต่ละสีไปแปลงเวฟเล็ทเต็มหน่วยทีละอัน
- 3) ปัญหาที่พบในการทำโครงการนี้ คือ เนื่องจากเราไม่สามารถนำข้อมูลที่เราได้มาเข้ารหัสเลขคณิตได้โดยตรง จึงต้องมีการสร้างฟังก์ชันใหม่ขึ้นมาเพื่อใช้ในการแปลงข้อมูลเมตริกซ์เป็นข้อมูลเวกเตอร์ แล้วทำการแปลงเวกเตอร์ข้อมูลให้เป็นเวกเตอร์ลำดับในการเข้ารหัสเลขคณิต และทำการนับข้อมูลของเวกเตอร์ลำดับอยู่ในรูปตัวแปร count จึงสามารถทำการเข้ารหัสเลขคณิต

5.3 ข้อเสนอแนะและแนวทางการพัฒนา

จากการศึกษาเทคนิคการบีบอัดภาพด้วยการแปลงเวฟเล็ต ร่วมกับการเข้ารหัสเลขคณิตได้ มีแนวทางในการนำเสนอเพื่อการพัฒนาเทคนิคการบีบอัดภาพดังต่อไปนี้

- 1) ควรปรับปรุงโปรแกรมให้มีการทำงานที่เร็วขึ้นเพื่อลดเวลาในการประมวลผล
- 2) ถ้ามีการเปลี่ยนจากการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ จากระดับ 3 เป็นการแปลงการแปลงเวฟเล็ตเต็มหน่วยแบบ 2 มิติ ระดับที่ 4 นั้นจะทำให้ผลของอัตราส่วนการบีบอัดภาพดีขึ้นไปอีก
- 3) นอกจากนี้ถ้ามีการใช้ ตัวกรองเคบชูซี ที่สูงกว่าตัวกรองเคบชูซี4 ผลของอัตราส่วนการบีบอัดภาพดีขึ้น



เอกสารอ้างอิง

- [1] Rafael C, Gonzalez and Richard E. Wood, (2010). Digital Image Processing (3rd Edition): Prentice Hall.
- [2] พนมขวัญ ริยะมงคล. เอกสารประกอบการเรียนการสอนวิชา Digital image Processing (305434).
- [3] กิตติ อัดตกิจมงคล. (2546). การบีบอัดสัญญาณภาพถ่ายจากดาวเทียมโดยการแปลงเวฟเลตและการศึกษาเทคนิคการบีบอัดสัญญาณภาพของ JPEG 2000. คณะวิศวกรรมไฟฟ้า มหาวิทยาลัยเทคโนโลยีสุรนารี
- [4] Alasdair McAndrew, Jung-Hua wang and Chun-Shun Tseng, (2010). Introduction to Digital Image Processing with MATLAB Asia Edition. Taiwan: Cengage Learning Asia Pte Ltd
- [5] Khalid Sayood, Introduction to data compression (3rd Edition): Morgan Kaufmann Publication.
- [6] การบันทึกไฟล์ข้อมูลฐานสองในเมทริกซ์. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก <http://www.mathworks.com/help/matlab/ref/fwrite.html>.
- [7] การคำนวณอัตราส่วนการบีบอัดข้อมูล. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก http://en.wikipedia.org/wiki/Data_compression_ratio.
- [8] การคำนวณหาค่าผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก http://en.wikipedia.org/wiki/Mean_squared_error.
- [9] การคำนวณค่าพีเอสเอ็นอาร์. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก http://en.wikipedia.org/wiki/Peak_signal-to-noise_ratio.
- [10] การคำนวณค่าเอสเอ็นอาร์. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก http://en.wikipedia.org/wiki/Signal-to-noise_ratio.
- [11] Morgan McGuire and N.D. McGuire, Graphics Data. สืบค้นวันที่ 10 ธันวาคม 2557, จาก <http://graphics.cs.williams.edu/data/images.xml>.



ภาควิชาคณิตศาสตร์
รายละเอียดฟังก์ชัน new_arithme

```

function [Y]=new_arithme(X,M,N,namesave,namesavetable,namsesavecounts)
Xn=X(:); %แปลงเมตริกซ์ให้เป็นเวกเตอร์
% ' Compute Table of Symbols ...'
% Table เอาไว้เก็บค่าจริง(ซ้ำไม่เอา)
% Table(1)=Data(1);
Table(1)=Xn(1);
S_AC=size(Xn);
for jAC=1:S_AC(2)
    S_2AC=size(Table);Flag=0;
    for kAC=1:S_2AC(2)
        if (Table(kAC)==Xn(jAC))
            Flag=1;
        end;
    end;
    if (Flag==0) Table(S_2AC(2)+1)=Xn(jAC); end;
end;
fid = fopen(namesavetable, 'w');
fwrite(fid, Table, 'ubit1');
fclose(fid);
% ' Compute the probability of the symbols...'
%-----
S_2AC=size(Table);
Counts(1:S_2AC(2))=0;
for kAC=1:S_AC(2)
    iAC=1;
    while (Table(iAC)~=Xn(kAC))
        iAC=iAC+1;
    end;
    Xn(kAC)=iAC;
    Counts(iAC)=Counts(iAC)+1;
end;

```



```

% Counts
fid = fopen(namesavecounts, 'w'); % บันทึกจำนวนข้อมูลที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
fwrite(fid, Counts, 'ubit1');
fclose(fid);
code=0;
% ' Apply Arithmetic coding ... Now'
code = arithenco(Xn,Counts) %เข้ารหัสเลขคณิต
fid = fopen(namesave, 'w');
fwrite(fid, code, 'ubit1'); %บันทึกภาพที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
fclose(fid);
Counts=double(Counts);
% ' Compute data size'
length_Xn=0;
Size_Counts=size(Counts);
for iAD=1:Size_Counts(2)
length_Xn=length_Xn+Counts(iAD);
end;
% 'Apply Arithmetic Decode..'
Xno = arithdeco(code,Counts,length_Xn) %ถอดรหัสเลขคณิต
Xnew=0;
% 'Return original data'
for iAD=1:length_Xn
Xnew(iAD)=Table(Xno(iAD));
end;
Y=reshape(Xnew,[M,N]); %รีคอนสตรัค

```



ภาคผนวก ข
โปรแกรมการบีบอัดภาพดิจิทัล
Wavelet Transform(Haar)+Arithmetic Coding

```

close all; clear all; clc;
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X=imread('cameraman.tif'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป
figure(1),imshow(X); % แสดงภาพต้นแบบระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป
[M,N]=size(X); %ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
[cA1,cH1,cV1,cD1] = dwt2(X,'haar');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
[cA2,cH2,cV2,cD2] = dwt2(cA1,'haar');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
[cA3,cH3,cV3,cD3] = dwt2(cA2,'haar');
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
cA1i=cA1(:);
cH1i=cH1(:);
cV1i=cV1(:);
cD1i=cD1(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
cA2i=cA2(:);
cH2i=cH2(:);
cV2i=cV2(:);
cD2i=cD2(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์
cA3i=cA3(:);
cH3i=cH3(:);
cV3i=cV3(:);
cD3i=cD3(:);

```

%บันทึกสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

Na={'bit_haar_cameraman_cA1o.PM','bit_haar_cameraman_cH1o.PM',

'bit_haar_cameraman_cV1o.PM','bit_haar_cameraman_cD1o.PM'

'bit_haar_cameraman_cA2o.PM','bit_haar_cameraman_cH2o.PM','bit_haar_cameraman_cV2o.P
M',

'bit_haar_cameraman_cD2o.PM'

'bit_haar_cameraman_cA3o.PM','bit_haar_cameraman_cH3o.PM','bit_haar_cameraman_cV3o.P
M',

'bit_haar_cameraman_cD3o.PM'};

%-----

%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

Ta={'bit_table_haar_cameraman_cA1o.PM','bit_table_haar_cameraman_cH1o.PM',

'bit_table_haar_cameraman_cV1o.PM','bit_table_haar_cameraman_cD1o.PM'

'bit_table_haar_table_cameraman_cA2o.PM','bit_table_haar_cameraman_cH2o.PM',

'bit_table_haar_cameraman_cV2o.PM','bit_table_haar_cameraman_cD2o.PM'

'bit_table_haar_cameraman_cA3o.PM','bit_table_haar_cameraman_cH3o.PM',

'bit_table_haar_cameraman_cV3o.PM','bit_table_haar_cameraman_cD3o.PM'};

%-----

% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

Ca={'bit_count_haar_cameraman_cA1o.PM','bit_count_haar_cameraman_cH1o.PM',

'bit_count_haar_cameraman_cV1o.PM','bit_count_haar_cameraman_cD1o.PM'

'bit_count_haar_table_cameraman_cA2o.PM','bit_count_haar_cameraman_cH2o.PM',

'bit_count_haar_cameraman_cV2o.PM','bit_count_haar_cameraman_cD2o.PM'

'bit_count_haar_cameraman_cA3o.PM','bit_count_haar_cameraman_cH3o.PM',

'bit_count_haar_cameraman_cV3o.PM','bit_count_haar_cameraman_cD3o.PM'};

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ ดิสกรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar

cA1o1=new_arithme(cA1i,128,128,Na{1},Ta{1},Ca{1});

cH1o1=new_arithme(cH1i,128,128,Na{2},Ta{2},Ca{2});

cV1o1=new_arithme(cV1i,128,128,Na{3},Ta{3},Ca{3});

cD1o1=new_arithme(cD1i,128,128,Na{4},Ta{4},Ca{4});

```

%-----
%การเข้ารหัสเลขคณิตของ คิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
cA2o1=new_arithme(cA2i,64,64,Na{5},Ta{5},Ca{5});
cH2o1=new_arithme(cH2i,64,64,Na{6},Ta{6},Ca{6});
cV2o1=new_arithme(cV2i,64,64,Na{7},Ta{7},Ca{7});
cD2o1=new_arithme(cD2i,64,64,Na{8},Ta{8},Ca{8});
%-----
%การเข้ารหัสเลขคณิตของ คิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
cA3o1=new_arithme(cA3i,32,32,Na{9},Ta{9},Ca{9});
cH3o1=new_arithme(cH3i,32,32,Na{10},Ta{10},Ca{10});
cV3o1=new_arithme(cV3i,32,32,Na{11},Ta{11},Ca{11});
cD3o1=new_arithme(cD3i,32,32,Na{12},Ta{12},Ca{12});
%-----
%การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
A3 = idwt2(cA3o1,cH3o1,cV3o1,cD3o1,'haar');
%-----
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
A2 = idwt2(cA2o1,cH2o1,cV2o1,cD2o1,'haar');
%-----
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
A1 = idwt2(cA1o1,cH1o1,cV1o1,cD1o1,'haar');
%-----
%รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
figure(), imshow(uint8(A1));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----

```

```
% รีคอนสตรัคติสรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
figure(), imshow(uint8(A2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคติสรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
figure(),imshow(uint8(A3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(A1),uint8(X))
toc
```



```

close all; clear all; clc;
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X=imread('barbara.png'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลระดับเทาบาร์บารา
figure(1),imshow(X); % แสดงภาพต้นแบบระดับเทาบาร์บารา
[M,N]=size(X); % ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
[cA1,cH1,cV1,cD1] = dwt2(X,'haar');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
[cA2,cH2,cV2,cD2] = dwt2(cA1,'haar');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
[cA3,cH3,cV3,cD3] = dwt2(cA2,'haar');
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
cA1i=cA1(:);
cH1i=cH1(:);
cV1i=cV1(:);
cD1i=cD1(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
cA2i=cA2(:);
cH2i=cH2(:);
cV2i=cV2(:);
cD2i=cD2(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์
cA3i=cA3(:);
cH3i=cH3(:);
cV3i=cV3(:);
cD3i=cD3(:);

```

```
%-----
%บันทึกสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Na={'bit_haar_barbara_cA1o.PM','bit_haar_barbara_cH1o.PM','bit_haar_barbara_cV1o.PM',
'bit_haar_barbara_cD1o.PM'
'bit_haar_barbara_cA2o.PM','bit_haar_barbara_cH2o.PM','bit_haar_barbara_cV2o.PM',
'bit_haar_barbaracD2o.PM'
'bit_haar_barbara_cA3o.PM','bit_haar_barbara_cH3o.PM','bit_haar_barbara_cV3o.PM',
'bit_haar_barbara_cD3o.PM'};
```

```
%-----
%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ta={'bit_table_haar_barbara_cA1o.PM','bit_table_haar_barbara_cH1o.PM',
'bit_table_haar_barbara_cV1o.PM','bit_table_haar_barbara_cD1o.PM'
'bit_table_haar_barbara_cA2o.PM','bit_table_haar_barbara_cH2o.PM',
'bit_table_haar_barbara_cV2o.PM','bit_table_haar_barbaracD2o.PM'
'bit_table_haar_barbara_cA3o.PM','bit_table_haar_barbara_cH3o.PM',
'bit_table_haar_barbara_cV3o.PM','bit_table_haar_barbaracD3o.PM'};
% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_haar_barbara_cA1o.PM','bit_count_haar_barbara_cH1o.PM',
'bit_count_haar_barbara_cV1o.PM','bit_count_haar_barbara_cD1o.PM'
'bit_count_haar_barbara_cA2o.PM','bit_count_haar_barbara_cH2o.PM',
'bit_count_haar_barbara_cV2o.PM','bit_count_haar_barbaracD2o.PM'
'bit_count_haar_barbara_cA3o.PM','bit_count_haar_barbara_cH3o.PM',
'bit_count_haar_barbara_cV3o.PM','bit_count_haar_barbaracD3o.PM'};
```



```

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
cA1o1=new_arithme(cA1i,256,256,Na{1},Ta{1},Ca{1});
cH1o1=new_arithme(cH1i,256,256,Na{2},Ta{2},Ca{2});
cV1o1=new_arithme(cV1i,256,256,Na{3},Ta{3},Ca{3});
cD1o1=new_arithme(cD1i,256,256,Na{4},Ta{4},Ca{4});
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
cA2o1=new_arithme(cA2i,128,128,Na{5},Ta{5},Ca{5});
cH2o1=new_arithme(cH2i,128,128,Na{6},Ta{6},Ca{6});
cV2o1=new_arithme(cV2i,128,128,Na{7},Ta{7},Ca{7});
cD2o1=new_arithme(cD2i,128,128,Na{8},Ta{8},Ca{8});
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
cA3o1=new_arithme(cA3i,64,64,Na{9},Ta{9},Ca{9});
cH3o1=new_arithme(cH3i,64,64,Na{10},Ta{10},Ca{10});
cV3o1=new_arithme(cV3i,64,64,Na{11},Ta{11},Ca{11});
cD3o1=new_arithme(cD3i,64,64,Na{12},Ta{12},Ca{12});

%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม
% การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
A3 = idwt2(cA3o1,cH3o1,cV3o1,cD3o1,'haar');

```

```

%-----
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
A2 = idwt2(cA2o1,cH2o1,cV2o1,cD2o1,'haar');
%-----
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
A1 = idwt2(cA1o1,cH1o1,cV1o1,cD1o1,'haar');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
figure(), imshow(uint8(A1));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
figure(), imshow(uint8(A2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
figure(). imshow(uint8(A3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(A1),uint8(X))
toc

```

```

close all; clear all; clc;
tic %ฟังก์ชันจับเวลา
X= imread('lena512color.tiff'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีสีน้ำ
figure(1);
imshow(X); title('original image'); % แสดงภาพต้นแบบสีสีน้ำ
[sr,sc,pp]=size(X); %ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
%-----
% การแปลงดิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ
% การแปลงดิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 1 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)),'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)),'haar');
%-----
% การแปลงดิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 2 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)),'haar');
%-----
% การแปลงดิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 3 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:,:,1)),'haar');

```

```

% Do the 2D DWT on the green component
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:,:,1)),'haar');
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
cA1ri=cA1r(:);
cA1gi=cA1g(:);
cA1bi=cA1b(:);

cH1ri=cH1r(:);
cH1gi=cH1g(:);
cH1bi=cH1b(:);
cV1ri=cV1r(:);
cV1gi=cV1g(:);
cV1bi=cV1b(:);

cD1ri=cD1r(:);
cD1gi=cD1g(:);
cD1bi=cD1b(:);
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
cA2ri=cA2r(:);
cA2gi=cA2g(:);
cA2bi=cA2b(:);

```

cH2ri=cH2r(:);

cH2gi=cH2g(:);

cH2bi=cH2b(:);

cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟสี่ระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);

cV3ri=cV3r(:);

cV3gi=cV3g(:);

cV3bi=cV3b(:);

cD3ri=cD3r(:);

cD3gi=cD3g(:);

cD3bi=cD3b(:);



% บันทึกลับประสิทธิภาพที่ถูกลบออกเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_haar_lena_cA1ro.PM','bit_haar_lena_cA1go.PM','bit_haar_lena_cA1bo.PM'
'bit_haar_lena_cH1ro.PM','bit_haar_lena_cH1go.PM','bit_haar_lena_cH1bo.PM'
'bit_haar_lena_cV1ro.PM','bit_haar_lena_cV1go.PM','bit_haar_lena_cV1bo.PM'
'bit_haar_lena_cD1ro.PM','bit_haar_lena_cD1go.PM','bit_haar_lena_cD1bo.PM'
'bit_haar_lena_cA2ro.PM','bit_haar_lena_cA2go.PM','bit_haar_lena_cA2bo.PM'
'bit_haar_lena_cH2ro.PM','bit_haar_lena_cH2go.PM','bit_haar_lena_cH2bo.PM'
'bit_haar_lena_cV2ro.PM','bit_haar_lena_cV2go.PM','bit_haar_lena_cV2bo.PM'
'bit_haar_lena_cD2ro.PM','bit_haar_lena_cD2go.PM','bit_haar_lena_cD2bo.PM'
'bit_haar_lena_cA3ro.PM','bit_haar_lena_cA3go.PM','bit_haar_lena_cA3bo.PM'
'bit_haar_lena_cH3ro.PM','bit_haar_lena_cH3go.PM','bit_haar_lena_cH3bo.PM'
'bit_haar_lena_cV3ro.PM','bit_haar_lena_cV3go.PM','bit_haar_lena_cV3bo.PM'
'bit_haar_lena_cD3ro.PM','bit_haar_lena_cD3go.PM','bit_haar_lena_cD3bo.PM'};
```

%-----

%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกลบออกเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_haar_lena_cA1ro.PM','bit_table_haar_lena_cA1go.PM',
'bit_table_haar_lena_cA1bo.PM'
'bit_table_haar_lena_cH1ro.PM','bit_table_haar_lena_cH1go.PM','bit_table_haar_ena_cH1bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cV1ro.PM','bit_table_haar_lena_cV1go.PM','bit_table_haar_lena_cV1bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cD1ro.PM','bit_table_haar_lena_cD1go.PM','bit_table_haar_lena_cD1bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cA2ro.PM','bit_table_haar_lena_cA2go.PM','bit_table_haar_lena_cA2bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cH2ro.PM','bit_table_haar_lena_cH2go.PM','bit_table_haar_lena_cH2bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cV2ro.PM','bit_table_haar_lena_cV2go.PM','bit_table_haar_lena_cV2bo.P
M'
'bit_table_haar_lena_cD2ro.PM','bit_table_haar_lena_cD2go.PM','bit_table_haar_lena_cD2bo.P
M'}
```

'bit_table_haar_lena_cA3ro.PM','bit_table_haar_lena_cA3go.PM','bit_table_haar_lena_cA3bo.P
M'

'bit_table_haar_lena_cH3ro.PM','bit_table_haar_lena_cH3go.PM','bit_table_haar_lena_cH3bo.P
M'

'bit_table_haar_lena_cV3ro.PM','bit_table_haar_lena_cV3go.PM','bit_table_haar_lena_cV3bo.P
M'

'bit_table_haar_lena_cD3ro.PM','bit_table_haar_lena_cD3go.PM','bit_table_haar_lena_cD3bo.P
M'};



% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ตที่ถูกบีบอัดเป็นเพิ่มข้อมูลฐานสอง

```
Ca={'bit_count_haar_lena_cA1ro.PM','bit_count_haar_lena_cA1go.PM',
'bit_count_haar_lena_cA1bo.PM'
'bit_count_haar_lena_cH1ro.PM','bit_count_haar_lena_cH1go.PM','bit_count_haar_lena_cH1bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cV1ro.PM','bit_count_haar_lena_cV1go.PM','bit_count_haar_lena_cV1bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cD1ro.PM','bit_count_haar_lena_cD1go.PM','bit_count_haar_lena_cD1bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cA2ro.PM','bit_count_haar_lena_cA2go.PM','bit_count_haar_lena_cA2bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cH2ro.PM','bit_count_haar_lena_cH2go.PM','bit_count_haar_lena_cH2bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cV2ro.PM','bit_count_haar_lena_cV2go.PM','bit_count_haar_lena_cV2bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cD2ro.PM','bit_count_haar_lena_cD2go.PM','bit_count_haar_lena_cD2bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cA3ro.PM','bit_count_haar_lena_cA3go.PM','bit_count_haar_lena_cA3bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cH3ro.PM','bit_count_haar_lena_cH3go.PM','bit_count_haar_lena_cH3bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cV3ro.PM','bit_count_haar_lena_cV3go.PM','bit_count_haar_lena_cV3bo.
PM'
'bit_count_haar_lena_cD3ro.PM','bit_count_haar_lena_cD3go.PM','bit_count_haar_lena_cD3bo.
PM'};
```

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของคิสตรีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar

%cA1

cA1ro1=new_arithme(cA1ri,256,256,Na{1},Ta{1},Ca{1});

cA1go1=new_arithme(cA1gi,256,256,Na{2},Ta{2},Ca{2});

cA1bo1=new_arithme(cA1bi,256,256,Na{3},Ta{3},Ca{3});

%cH1


```
cH1ro1=new_arithme(cH1ri,256,256,Na{4},Ta{4},Ca{4});  
cH1go1=new_arithme(cH1gi,256,256,Na{5},Ta{5},Ca{5});  
cH1bo1=new_arithme(cH1bi,256,256,Na{6},Ta{6},Ca{6});  
%cV1  
cV1ro1=new_arithme(cV1ri,256,256,Na{7},Ta{7},Ca{7});  
cV1go1=new_arithme(cV1gi,256,256,Na{8},Ta{8},Ca{8});  
cV1bo1=new_arithme(cV1bi,256,256,Na{9},Ta{9},Ca{9});
```



%cD1

cD1ro1=new_arithme(cD1ri,256,256,Na{10},Ta{10},Ca{10});

cD1go1=new_arithme(cD1gi,256,256,Na{11},Ta{11},Ca{11});

cD1bo1=new_arithme(cD1bi,256,256,Na{12},Ta{12},Ca{12});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของคิสกรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar

%cA2

cA2ro1=new_arithme(cA2ri,128,128,Na{13},Ta{13},Ca{13});

cA2go1=new_arithme(cA2gi,128,128,Na{14},Ta{14},Ca{14});

cA2bo1=new_arithme(cA2bi,128,128,Na{15},Ta{15},Ca{15});

%cH2

cH2ro1=new_arithme(cH2ri,128,128,Na{16},Ta{16},Ca{16});

cH2go1=new_arithme(cH2gi,128,128,Na{17},Ta{17},Ca{17});

cH2bo1=new_arithme(cH2bi,128,128,Na{18},Ta{18},Ca{18});

%cV2

cV2ro1=new_arithme(cV2ri,128,128,Na{19},Ta{19},Ca{19});

cV2go1=new_arithme(cV2gi,128,128,Na{20},Ta{20},Ca{20});

cV2bo1=new_arithme(cV2bi,128,128,Na{21},Ta{21},Ca{21});

%cD2

cD2ro1=new_arithme(cD2ri,128,128,Na{22},Ta{22},Ca{22});

cD2go1=new_arithme(cD2gi,128,128,Na{23},Ta{23},Ca{23});

cD2bo1=new_arithme(cD2bi,128,128,Na{24},Ta{24},Ca{24});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของคิสกรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar

%cA3

cA3ro1=new_arithme(cA3ri,64,64,Na{25},Ta{25},Ca{25});

cA3go1=new_arithme(cA3gi,64,64,Na{26},Ta{26},Ca{26});

cA3bo1=new_arithme(cA3bi,64,64,Na{27},Ta{27},Ca{27});

```

%cH3
cH3ro1=new_arithme(cH3ri,64,64,Na{28},Ta{28},Ca{28});
cH3go1=new_arithme(cH3gi,64,64,Na{29},Ta{29},Ca{29});
cH3bo1=new_arithme(cH3bi,64,64,Na{30},Ta{30},Ca{30});
%cV3
cV3ro1=new_arithme(cV3ri,64,64,Na{31},Ta{31},Ca{31});
cV3go1=new_arithme(cV3gi,64,64,Na{32},Ta{32},Ca{32});
cV3bo1=new_arithme(cV3bi,64,64,Na{33},Ta{33},Ca{33});
%cD3
cD3ro1=new_arithme(cD3ri,64,64,Na{34},Ta{34},Ca{34});
cD3go1=new_arithme(cD3gi,64,64,Na{35},Ta{35},Ca{35});
cD3bo1=new_arithme(cD3bi,64,64,Na{36},Ta{36},Ca{36});
%-----
% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ทธานพอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'haar');
%-----
% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ทธานพอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'haar');

```

```

% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'haar');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
DeIm14(:,,1)=Ar1;
DeIm14(:,,2)=Ag1;
DeIm14(:,,3)=Ab1;
figure(), imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
DeIm2(:,,1)=Ar2;
DeIm2(:,,2)=Ag2;
DeIm2(:,,3)=Ab2;
figure(), imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
DeIm3(:,,1)=Ar3;
DeIm3(:,,2)=Ag3;
DeIm3(:,,3)=Ab3;
figure(), imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))
toc

```

```

close all; clear all; clc;

tic
X = imread('peppers.png'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีพริกไทย
figure(1);
imshow(X); title('original image'); % แสดงภาพต้นแบบสีพริกไทย
[sr,sc,pp]=size(X); %ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 1 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)),'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)),'haar');
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 2 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)),'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)),'haar');
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ททรานฟอร์มระดับ 3 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:,:,1)),'haar');

```

```
% Do the 2D DWT on the green component
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:,:,1)), 'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:,:,1)), 'haar');
%-----
```

```
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็กระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
```

```
cA1ri=cA1r(:);
cA1gi=cA1g(:);
cA1bi=cA1b(:);
```

```
cH1ri=cH1r(:);
cH1gi=cH1g(:);
cH1bi=cH1b(:);
```

```
cV1ri=cV1r(:);
cV1gi=cV1g(:);
cV1bi=cV1b(:);
```

```
cD1ri=cD1r(:);
cD1gi=cD1g(:);
cD1bi=cD1b(:);
```

```
%-----
```

```
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็กระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
```

```
cA2ri=cA2r(:);
cA2gi=cA2g(:);
cA2bi=cA2b(:);
cH2ri=cH2r(:);
cH2gi=cH2g(:);
cH2bi=cH2b(:);
```

cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);

cV3ri=cV3r(:);

cV3gi=cV3g(:);

cV3bi=cV3b(:);

cD3ri=cD3r(:);

cD3gi=cD3g(:);

cD3bi=cD3b(:);



%บันทึกสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_haar_peppers_cA1ro.PM','bit_haar_peppers_cA1go.PM','bit_haar_peppers_cA1bo.PM'
'bit_haar_peppers_cH1ro.PM','bit_haar_peppers_cH1go.PM','bit_haar_peppers_cH1bo.PM'
'bit_haar_peppers_cV1ro.PM','bit_haar_peppers_cV1go.PM','bit_haar_peppers_cV1bo.PM'
'bit_haar_peppers_cD1ro.PM','bit_haar_peppers_cD1go.PM','bit_haar_peppers_cD1bo.PM'
'bit_haar_peppers_cA2ro.PM','bit_haar_peppers_cA2go.PM','bit_haar_peppers_cA2bo.PM'
'bit_haar_peppers_cH2ro.PM','bit_haar_peppers_cH2go.PM','bit_haar_peppers_cH2bo.PM'
'bit_haar_peppers_cV2ro.PM','bit_haar_peppers_cV2go.PM','bit_haar_peppers_cV2bo.PM'
'bit_haar_peppers_cD2ro.PM','bit_haar_peppers_cD2go.PM','bit_haar_peppers_cD2bo.PM'
'bit_haar_peppers_cA3ro.PM','bit_haar_peppers_cA3go.PM','bit_haar_peppers_cA3bo.PM'
'bit_haar_peppers_cH3ro.PM','bit_haar_peppers_cH3go.PM','bit_haar_peppers_cH3bo.PM'
'bit_haar_peppers_cV3ro.PM','bit_haar_peppers_cV3go.PM','bit_haar_peppers_cV3bo.PM'
'bit_haar_peppers_cD3ro.PM','bit_haar_peppers_cD3go.PM','bit_haar_peppers_cD3bo.PM'};
%-----
```

%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_haar_peppers_cA1ro.PM','bit_table_haar_peppers_cA1go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cA1bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cH1ro.PM','bit_table_haar_peppers_cH1go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cH1bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cV1ro.PM','bit_table_haar_peppers_cV1go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cV1bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cD1ro.PM','bit_table_haar_peppers_cD1go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cD1bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cA2ro.PM','bit_table_haar_peppers_cA2go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cA2bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cH2ro.PM','bit_table_haar_peppers_cH2go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cH2bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cV2ro.PM','bit_table_haar_peppers_cV2go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cV2bo.PM'}
```



```

'bit_table_haar_peppers_cD2ro.PM','bit_table_haar_peppers_cD2go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cD2bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cA3ro.PM','bit_table_haar_peppers_cA3go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cA3bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cH3ro.PM','bit_table_haar_peppers_cH3go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cH3bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cV3ro.PM','bit_table_haar_peppers_cV3go.PM',
'bit_table_haar_peppers_cV3bo.PM'
'bit_table_haar_peppers_cD3ro.PM','bit_table_haar_peppers_cD3go.PM','bit_table_haar_peppers
_cD3bo.PM'});
%-----
% บันทึกรายงานข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเลตที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_haar_peppers_cA1ro.PM','bit_count_haar_peppers_cA1go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cA1bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cH1ro.PM','bit_count_haar_peppers_cH1go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cH1bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cV1ro.PM','bit_count_haar_peppers_cV1go.PM','bit_count_haar_peppe
rs_cV1bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cD1ro.PM','bit_count_haar_peppers_cD1go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cD1bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cA2ro.PM','bit_count_haar_peppers_cA2go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cA2bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cH2ro.PM','bit_count_haar_peppers_cH2go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cH2bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cV2ro.PM','bit_count_haar_peppers_cV2go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cV2bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cD2ro.PM','bit_count_haar_peppers_cD2go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cD2bo.PM'

```

```
'bit_count_haar_peppers_cA3ro.PM','bit_count_haar_peppers_cA3go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cA3bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cH3ro.PM','bit_count_haar_peppers_cH3go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cH3bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cV3ro.PM','bit_count_haar_peppers_cV3go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cV3bo.PM'
'bit_count_haar_peppers_cD3ro.PM','bit_count_haar_peppers_cD3go.PM',
'bit_count_haar_peppers_cD3bo.PM');
```

```
%-----
```

```
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเกิดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
```

```
%cA1
```

```
cA1ro1=new_arithme(cA1ri,192,256,Na{1},Ta{1});
```

```
cA1go1=new_arithme(cA1gi,192,256,Na{2},Ta{2});
```

```
cA1bo1=new_arithme(cA1bi,192,256,Na{3},Ta{3});
```

```
%cH1
```

```
cH1ro1=new_arithme(cH1ri,192,256,Na{4},Ta{4});
```

```
cH1go1=new_arithme(cH1gi,192,256,Na{5},Ta{5});
```

```
cH1bo1=new_arithme(cH1bi,192,256,Na{6},Ta{6});
```

```
%cV1
```

```
cV1ro1=new_arithme(cV1ri,192,256,Na{7},Ta{7});
```

```
cV1go1=new_arithme(cV1gi,192,256,Na{8},Ta{8});
```

```
cV1bo1=new_arithme(cV1bi,192,256,Na{9},Ta{9});
```

```
%cD1
```

```
cD1ro1=new_arithme(cD1ri,192,256,Na{10},Ta{10});
```

```
cD1go1=new_arithme(cD1gi,192,256,Na{11},Ta{11});
```

```
cD1bo1=new_arithme(cD1bi,192,256,Na{12},Ta{12});
```

```

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสทรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar
%cA2
cA2ro1=new_arithme(cA2ri,96,128,Na{13},Ta{13});
cA2go1=new_arithme(cA2gi,96,128,Na{14},Ta{14});
cA2bo1=new_arithme(cA2bi,96,128,Na{15},Ta{15});
%cH2
cH2ro1=new_arithme(cH2ri,96,128,Na{16},Ta{16});
cH2go1=new_arithme(cH2gi,96,128,Na{17},Ta{17});
cH2bo1=new_arithme(cH2bi,96,128,Na{18},Ta{18});
%cV2
cV2ro1=new_arithme(cV2ri,96,128,Na{19},Ta{19});
cV2go1=new_arithme(cV2gi,96,128,Na{20},Ta{20});
cV2bo1=new_arithme(cV2bi,96,128,Na{21},Ta{21});
%cD2
cD2ro1=new_arithme(cD2ri,96,128,Na{22},Ta{22});
cD2go1=new_arithme(cD2gi,96,128,Na{23},Ta{23});
cD2bo1=new_arithme(cD2bi,96,128,Na{24},Ta{24});
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสทรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
%cA3
cA3ro1=new_arithme(cA3ri,48,64,Na{25},Ta{25});
cA3go1=new_arithme(cA3gi,48,64,Na{26},Ta{26});
cA3bo1=new_arithme(cA3bi,48,64,Na{27},Ta{27});
%cH3
cH3ro1=new_arithme(cH3ri,48,64,Na{28},Ta{28});
cH3go1=new_arithme(cH3gi,48,64,Na{29},Ta{29});
cH3bo1=new_arithme(cH3bi,48,64,Na{30},Ta{30});

```

```

%cV3
cV3ro1=new_arithme(cV3ri,48,64,Na{31},Ta{31});
cV3go1=new_arithme(cV3gi,48,64,Na{32},Ta{32});
cV3bo1=new_arithme(cV3bi,48,64,Na{33},Ta{33});
%cD3
cD3ro1=new_arithme(cD3ri,48,64,Na{34},Ta{34});
cD3go1=new_arithme(cD3gi,48,64,Na{35},Ta{35});
cD3bo1=new_arithme(cD3bi,48,64,Na{36},Ta{36});
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ทธานพอร์ม
%การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ทธานพอร์มระดับ 3 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'haar');
%-----
%การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ทธานพอร์มระดับ 2 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'haar');
%-----
%การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ทธานพอร์มระดับ 1 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'haar');

```

```

% Do the 2D DWT on the green component
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'haar');
%-----
% รีคอนสตรัคคีสตรีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
DeIm14(:,,1)=Ar1;
DeIm14(:,,2)=Ag1;
DeIm14(:,,3)=Ab1;
figure()
imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคีสตรีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
DeIm2(:,,1)=Ar2;
DeIm2(:,,2)=Ag2;
DeIm2(:,,3)=Ab2;
figure()
imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
% รีคอนสตรัคคีสตรีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
DeIm3(:,,1)=Ar3;
DeIm3(:,,2)=Ag3;
DeIm3(:,,3)=Ab3;
figure()
imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
% ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))
toc

```

```

close all; clear all; clc;
tic %ฟังก์ชันจับเวลา
X= imread('mandril.tif'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีแมนดริล
figure(1);
imshow(X); title('original image'); % แสดงภาพต้นแบบสีแมนดริล
[sr,sc,pp]=size(X); %ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับ 1 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)), 'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)), 'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)), 'haar');
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับ 2 ชนิดตัวกรอง haar
% Do the 2D DWT on the red component
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)), 'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)), 'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)), 'haar');
%-----

```

% การแปลงคิสิกْرِทเวฟเล็คทรานฟอร์เมอร์ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง haar

% Do the 2D DWT on the red component

```
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:, :, 1)), 'haar');
```

% Do the 2D DWT on the green component

```
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:, :, 1)), 'haar');
```

% Do the 2D DWT on the blue component

```
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:, :, 1)), 'haar');
```

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็คระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์

```
cA1ri=cA1r(:);
```

```
cA1gi=cA1g(:);
```

```
cA1bi=cA1b(:);
```

```
cH1ri=cH1r(:);
```

```
cH1gi=cH1g(:);
```

```
cH1bi=cH1b(:);
```

```
cV1ri=cV1r(:);
```

```
cV1gi=cV1g(:);
```

```
cV1bi=cV1b(:);
```

```
cD1ri=cD1r(:);
```

```
cD1gi=cD1g(:);
```

```
cD1bi=cD1b(:);
```

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์

cA2ri=cA2r(:);

cA2gi=cA2g(:);

cA2bi=cA2b(:);

cH2ri=cH2r(:);

cH2gi=cH2g(:);

cH2bi=cH2b(:);

cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);




```
cV3ri=cV3r(:);
```

```
cV3gi=cV3g(:);
```

```
cV3bi=cV3b(:);
```

```
cD3ri=cD3r(:);
```

```
cD3gi=cD3g(:);
```

```
cD3bi=cD3b(:);
```

```
%-----
```

```
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
```

```
Na={'bit_haar_mandril_cA1ro.PM','bit_haar_mandril_cA1go.PM','bit_haar_mandril_cA1bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cH1ro.PM','bit_haar_mandril_cH1go.PM','bit_haar_mandril_cH1bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cV1ro.PM','bit_haar_mandril_cV1go.PM','bit_haar_mandril_cV1bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cD1ro.PM','bit_haar_mandril_cD1go.PM','bit_haar_mandril_cD1bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cA2ro.PM','bit_haar_mandril_cA2go.PM','bit_haar_mandril_cA2bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cH2ro.PM','bit_haar_mandril_cH2go.PM','bit_haar_mandril_cH2bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cV2ro.PM','bit_haar_mandril_cV2go.PM','bit_haar_mandril_cV2bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cD2ro.PM','bit_haar_mandril_cD2go.PM','bit_haar_mandril_cD2bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cA3ro.PM','bit_haar_mandril_cA3go.PM','bit_haar_mandril_cA3bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cH3ro.PM','bit_haar_mandril_cH3go.PM','bit_haar_mandril_cH3bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cV3ro.PM','bit_haar_mandril_cV3go.PM','bit_haar_mandril_cV3bo.PM'
```

```
'bit_haar_mandril_cD3ro.PM','bit_haar_mandril_cD3go.PM','bit_haar_mandril_cD3bo.PM'};
```

```
%-----
```

```
%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
```

```
Ta={'bit_table_haar_mandril_cA1ro.PM','bit_table_haar_mandril_cA1go.PM',
```

```
'bit_table_haar_mandril_cA1bo.PM'
```

```
'bit_table_haar_mandril_cH1ro.PM','bit_table_haar_mandril_cH1go.PM',
```

```
'bit_table_haar_mandril_cH1bo.PM'
```

```
'bit_table_haar_mandril_cV1ro.PM','bit_table_haar_mandril_cV1go.PM',
```

```
'bit_table_haar_mandril_cV1bo.PM'
```

```
'bit_table_haar_mandrill_cD1ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cD1go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cD1bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cA2ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cA2go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cA2bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cH2ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cH2go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cH2bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cV2ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cV2go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cV2bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cD2ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cD2go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cD2bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cA3ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cA3go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cA3bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cH3ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cH3go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cH3bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cV3ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cV3go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cV3bo.PM'
'bit_table_haar_mandrill_cD3ro.PM','bit_table_haar_mandrill_cD3go.PM',
'bit_table_haar_mandrill_cD3bo.PM'};
```

```
%-----
```

```
% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
```

```
Ca={'bit_count_haar_mandrill_cA1ro.PM','bit_count_haar_mandrill_cA1go.PM',
'bit_count_haar_mandrill_cA1bo.PM'
'bit_count_haar_mandrill_cH1ro.PM','bit_count_haar_mandrill_cH1go.PM',
'bit_count_haar_mandrill_cH1bo.PM'
'bit_count_haar_mandrill_cV1ro.PM','bit_count_haar_mandrill_cV1go.PM',
'bit_count_haar_mandrill_cV1bo.PM'
```

```
'bit_count_haar_mandril_cD1ro.PM','bit_count_haar_mandril_cD1go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cD1bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cA2ro.PM','bit_count_haar_mandril_cA2go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cA2bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cH2ro.PM','bit_count_haar_mandril_cH2go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cH2bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cV2ro.PM','bit_count_haar_mandril_cV2go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cV2bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cD2ro.PM','bit_count_haar_mandril_cD2go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cD2bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cA3ro.PM','bit_count_haar_mandril_cA3go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cA3bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cH3ro.PM','bit_count_haar_mandril_cH3go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cH3bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cV3ro.PM','bit_count_haar_mandril_cV3go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cV3bo.PM'
'bit_count_haar_mandril_cD3ro.PM','bit_count_haar_mandril_cD3go.PM',
'bit_count_haar_mandril_cD3bo.PM'};
```

```
%-----
```

```
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสกริทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง haar
```

```
%cA1
```

```
cA1ro1=new_arithme(cA1ri,256,256,Na{1},Ta{1},Ca{1});
```

```
cA1go1=new_arithme(cA1gi,256,256,Na{2},Ta{2},Ca{2});
```

```
cA1bo1=new_arithme(cA1bi,256,256,Na{3},Ta{3},Ca{3});
```

```
%cH1
```

```
cH1ro1=new_arithme(cH1ri,256,256,Na{4},Ta{4},Ca{4});
```

```
cH1go1=new_arithme(cH1gi,256,256,Na{5},Ta{5},Ca{5});
```

```
cH1bo1=new_arithme(cH1bi,256,256,Na{6},Ta{6},Ca{6});
```

%cV1

cV1ro1=new_arithme(cV1ri,256,256,Na{7},Ta{7},Ca{7});

cV1go1=new_arithme(cV1gi,256,256,Na{8},Ta{8},Ca{8});

cV1bo1=new_arithme(cV1bi,256,256,Na{9},Ta{9},Ca{9});

%cD1

cD1ro1=new_arithme(cD1ri,256,256,Na{10},Ta{10},Ca{10});

cD1go1=new_arithme(cD1gi,256,256,Na{11},Ta{11},Ca{11});

cD1bo1=new_arithme(cD1bi,256,256,Na{12},Ta{12},Ca{12});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง haar

%cA2

cA2ro1=new_arithme(cA2ri,128,128,Na{13},Ta{13},Ca{13});

cA2go1=new_arithme(cA2gi,128,128,Na{14},Ta{14},Ca{14});

cA2bo1=new_arithme(cA2bi,128,128,Na{15},Ta{15},Ca{15});

%cH2

cH2ro1=new_arithme(cH2ri,128,128,Na{16},Ta{16},Ca{16});

cH2go1=new_arithme(cH2gi,128,128,Na{17},Ta{17},Ca{17});

cH2bo1=new_arithme(cH2bi,128,128,Na{18},Ta{18},Ca{18});

%cV2

cV2ro1=new_arithme(cV2ri,128,128,Na{19},Ta{19},Ca{19});

cV2go1=new_arithme(cV2gi,128,128,Na{20},Ta{20},Ca{20});

cV2bo1=new_arithme(cV2bi,128,128,Na{21},Ta{21},Ca{21});

%cD2

cD2ro1=new_arithme(cD2ri,128,128,Na{22},Ta{22},Ca{22});

cD2go1=new_arithme(cD2gi,128,128,Na{23},Ta{23},Ca{23});

cD2bo1=new_arithme(cD2bi,128,128,Na{24},Ta{24},Ca{24});

%-----

```

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง haar
%cA3
cA3ro1=new_arithme(cA3ri,64,64 ,Na{25},Ta{25},Ca{25});
cA3go1=new_arithme(cA3gi,64,64 ,Na{26},Ta{26},Ca{26});
cA3bo1=new_arithme(cA3bi,64,64 ,Na{27},Ta{27},Ca{27});
%cH3
cH3ro1=new_arithme(cH3ri,64,64 ,Na{28},Ta{28},Ca{28});
cH3go1=new_arithme(cH3gi,64,64 ,Na{29},Ta{29},Ca{29});
cH3bo1=new_arithme(cH3bi,64,64 ,Na{30},Ta{30},Ca{30});
%cV3
cV3ro1=new_arithme(cV3ri,64,64 ,Na{31},Ta{31},Ca{31});
cV3go1=new_arithme(cV3gi,64,64 ,Na{32},Ta{32},Ca{32});
cV3bo1=new_arithme(cV3bi,64,64 ,Na{33},Ta{33},Ca{33});
%cD3
cD3ro1=new_arithme(cD3ri,64,64 ,Na{34},Ta{34},Ca{34});
cD3go1=new_arithme(cD3gi,64,64 ,Na{35},Ta{35},Ca{35});
cD3bo1=new_arithme(cD3bi,64,64 ,Na{36},Ta{36},Ca{36});
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม
% การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 3
% Do the 2D DWT on the red component
Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'haar');
% Do the 2D DWT on the green component
Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'haar');
% Do the 2D DWT on the blue component
Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'haar');
%-----

```

```
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
```

```
% Do the 2D DWT on the red component
```

```
Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'haar');
```

```
% Do the 2D DWT on the green component
```

```
Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'haar');
```

```
% Do the 2D DWT on the blue component
```

```
Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'haar');
```

```
%-----
```

```
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
```

```
% Do the 2D DWT on the red component
```

```
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'haar');
```

```
% Do the 2D DWT on the green component
```

```
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'haar');
```

```
% Do the 2D DWT on the blue component
```

```
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'haar');
```

```
%-----
```

```
% รีคอนสตรัคคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 1
```

```
DeIm14(:,1)=Ar1;
```

```
DeIm14(:,2)=Ag1;
```

```
DeIm14(:,3)=Ab1;
```

```
figure()
```

```
imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1');
```

```
% รีคอนสตรัคคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง haar ระดับที่ 2
```

```
DeIm2(:,1)=Ar2;
```

```
DeIm2(:,2)=Ag2;
```

```
DeIm2(:,3)=Ab2;
```

```
figure()
```

```
imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2');
```

```
%-----  
% รีคอนสตรัคติสกรีนเฟรมเวิร์ก Haar ระดับที่ 3  
DeIm3(:,:,1)=Ar3;  
DeIm3(:,:,2)=Ag3;  
DeIm3(:,:,3)=Ab3;  
figure()  
imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');  
%-----  
% ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง (MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์  
(SNR)  
[MSE, SNR, P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))  
toc
```





ภาคผนวก ค

โปรแกรมการบีบอัดภาพดิจิทัล

Wavelet Transform(Db 4)+Arithmetic Coding

มหาวิทยาลัยพระนคร


```

close all, clear all clc
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X=imread('cameraman.tif');%X คือข้อมูลภาพดิจิทัลระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป
figure(1),imshow(X);% แสดงภาพต้นแบบระดับเทามนุษย์ถ่ายรูป
[M,N]=size(X);;%ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4
[cA1,cH1,cV1,cD1] = dwt2(X,'db4');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4
[cA2,cH2,cV2,cD2] = dwt2(cA1,'db4');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4
[cA3,cH3,cV3,cD3] = dwt2(cA2,'db4');
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
cA1i=cA1(:);
cH1i=cH1(:);
cV1i=cV1(:);
cD1i=cD1(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
cA2i=cA2(:);
cH2i=cH2(:);
cV2i=cV2(:);
cD2i=cD2(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์
cA3i=cA3(:);
cH3i=cH3(:);
cV3i=cV3(:);
cD3i=cD3(:);

```

```

% บันทึกสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Na={'bit_db4_cameraman_cA1o.PM','bit_db4_cameraman_cH1o.PM',
'bit_db4_cameraman_cV1o.PM','bit_db4_cameraman_cD1o.PM'
'bit_db4_cameraman_cA2o.PM','bit_db4_cameraman_cH2o.PM','bit_db4_cameraman_cV2o.PM'
,
'bit_db4_cameraman_cD2o.PM'
'bit_db4_cameraman_cA3o.PM','bit_db4_cameraman_cH3o.PM','bit_db4_cameraman_cV3o.PM'
,
'bit_db4_cameraman_cD3o.PM'};
%-----
%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ta={'bit_table_db4_cameraman_cA1o.PM','bit_table_db4_cameraman_cH1o.PM','bit_table_db4
_cameraman_cV1o.PM','bit_table_db4_cameraman_cD1o.PM'
'bit_table_db4_cameraman_cA2o.PM','bit_table_db4_cameraman_cH2o.PM',
'bit_table_db4_cameraman_cV2o.PM','bit_table_db4_cameraman_cD2o.PM'
'bit_table_db4_cameraman_cA3o.PM','bit_table_db4_cameraman_cH3o.PM',
'bit_table_db4_cameraman_cV3o.PM','bit_table_db4_cameraman_cD3o.PM'};

% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_db4_cameraman_cA1o.PM','bit_count_db4_cameraman_cH1o.PM',
'bit_count_db4_cameraman_cV1o.PM','bit_count_db4_cameraman_cD1o.PM'
'bit_count_db4_cameraman_cA2o.PM','bit_count_db4_cameraman_cH2o.PM',
'bit_count_db4_cameraman_cV2o.PM','bit_count_db4_cameraman_cD2o.PM'
'bit_count_db4_cameraman_cA3o.PM','bit_count_db4_cameraman_cH3o.PM',
'bit_count_db4_cameraman_cV3o.PM','bit_count_db4_cameraman_cD3o.PM'};
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสกริทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4
cA1o1=new_arithme(cA1i,131,131,Na{1},Ta{1},Ca{1});
cH1o1=new_arithme(cH1i,131,131,Na{2},Ta{2},Ca{2});
cV1o1=new_arithme(cV1i,131,131,Na{3},Ta{3},Ca{3});
cD1o1=new_arithme(cD1i,131,131,Na{4},Ta{4},Ca{4});

```

```

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4
cA2o1=new_arithme(cA2i,69,69,Na{5},Ta{5},Ca{5});
cH2o1=new_arithme(cH2i,69,69,Na{6},Ta{6},Ca{6});
cV2o1=new_arithme(cV2i,69,69,Na{7},Ta{7},Ca{7});
cD2o1=new_arithme(cD2i,69,69,Na{8},Ta{8},Ca{8});
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4
cA3o1=new_arithme(cA3i,38,38,Na{9},Ta{9},Ca{9});
cH3o1=new_arithme(cH3i,38,38,Na{10},Ta{10},Ca{10});
cV3o1=new_arithme(cV3i,38,38,Na{11},Ta{11},Ca{11});
cD3o1=new_arithme(cD3i,38,38,Na{12},Ta{12},Ca{12});
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3
A3 = idwt2(cA3o1,cH3o1,cV3o1,cD3o1,'db4');
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2
A2 = idwt2(cA2o1,cH2o1,cV2o1,cD2o1,'db4');
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
A1 = idwt2(cA1o1,cH1o1,cV1o1,cD1o1,'db4');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
figure()
imshow(uint8(A1));title('reconstruct DWT Lv1 ');

```

```
%-----  
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3  
figure()  
imshow(uint8(A2));title('reconstruct DWT Lv2 ');  
%-----  
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3  
figure()  
imshow(uint8(A3));title('reconstruct DWT Lv3 ');  
%-----  
% ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์  
(SNR)  
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(A1),uint8(X))  
toc
```



```

close all, clear all, clc
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X=imread('barbara.png');%X คือข้อมูลภาพดิจิทัลระดับเทาบาร์บารา
figure(1),imshow(X);% แสดงภาพต้นแบบระดับเทาบาร์บารา
[M,N]=size(X);%ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4
[cA1,cH1,cV1,cD1] = dwt2(X,'db4');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่2 ชนิดตัวกรอง db4
[cA2,cH2,cV2,cD2] = dwt2(cA1,'db4');
% แปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4
[cA3,cH3,cV3,cD3] = dwt2(cA2,'db4');
%-----
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
cA1i=cA1(:);
cH1i=cH1(:);
cV1i=cV1(:);
cD1i=cD1(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
cA2i=cA2(:);
cH2i=cH2(:);
cV2i=cV2(:);
cD2i=cD2(:);
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์
cA3i=cA3(:);
cH3i=cH3(:);
cV3i=cV3(:);
cD3i=cD3(:);

```

% บันทึกสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_db4_barbara_cA1o.PM','bit_db4_barbara_cH1o.PM','bit_db4_barbara_cV1o.PM',
'bit_db4_barbara_cD1o.PM'
'bit_db4_barbara_cA2o.PM','bit_db4_barbara_cH2o.PM','bit_db4_barbara_cV2o.PM',
'bit_db4_barbara_cD2o.PM'
'bit_db4_barbara_cA3o.PM','bit_db4_barbara_cH3o.PM','bit_db4_barbara_cV3o.PM',
'bit_db4_barbara_cD3o.PM'};
```

%-----

%บันทึกตารางสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_db4_barbara_cA1o.PM','bit_table_db4_barbara_cH1o.PM',
'bit_table_db4_barbara_cV1o.PM','bit_table_db4_barbara_cD1o.PM'
'bit_table_db4_barbara_cA2o.PM','bit_table_db4_barbara_cH2o.PM',
'bit_table_db4_barbara_cV2o.PM','bit_table_db4_barbaracD2o.PM'
'bit_table_db4_barbara_cA3o.PM','bit_table_db4_barbara_cH3o.PM',
'bit_table_db4_barbara_cV3o.PM','bit_table_db4_barbara_cD3o.PM'};
```

%-----

% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ca={'bit_count_db4_barbara_cA1o.PM','bit_count_db4_barbara_cH1o.PM',
'bit_count_db4_barbara_cV1o.PM','bit_count_db4_barbara_cD1o.PM'
'bit_count_db4_barbara_cA2o.PM','bit_count_db4_barbara_cH2o.PM',
'bit_count_db4_barbara_cV2o.PM','bit_count_db4_barbaracD2o.PM'
'bit_count_db4_barbara_cA3o.PM','bit_count_db4_barbara_cH3o.PM','bit_count_db4_barbara_c
V3o.PM','bit_count_db4_barbara_cD3o.PM'};
```

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสกริทเวฟเล็ดทรานฟอร์มระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4


```
cA1o1=new_arithme(cA1i,259,259,Na{1},Ta{1},Ca{1});
cH1o1=new_arithme(cH1i,259,259,Na{2},Ta{2},Ca{2});
cV1o1=new_arithme(cV1i,259,259,Na{3},Ta{3},Ca{3});
cD1o1=new_arithme(cD1i,259,259,Na{4},Ta{4},Ca{4});
```

```

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4
cA2o1=new_arithme(cA2i,133,133,Na{5},Ta{5},Ca{5});
cH2o1=new_arithme(cH2i,133,133,Na{6},Ta{6},Ca{6});
cV2o1=new_arithme(cV2i,133,133,Na{7},Ta{7},Ca{7});
cD2o1=new_arithme(cD2i,133,133,Na{8},Ta{8},Ca{8});
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของ คิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4
cA3o1=new_arithme(cA3i,70,70,Na{9},Ta{9},Ca{9});
cH3o1=new_arithme(cH3i,70,70,Na{10},Ta{10},Ca{10});
cV3o1=new_arithme(cV3i,70,70,Na{11},Ta{11},Ca{11});
cD3o1=new_arithme(cD3i,70,70,Na{12},Ta{12},Ca{12});
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3
A3 = idwt2(cA3o1,cH3o1,cV3o1,cD3o1,'db4');
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2
A2 = idwt2(cA2o1,cH2o1,cV2o1,cD2o1,'db4');
%-----
%การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
A1 = idwt2(cA1o1,cH1o1,cV1o1,cD1o1,'db4');
%-----

```

```
% รีคอนสตรัคคีสกรีนภาพเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
figure()
imshow(uint8(A1));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคีสกรีนภาพเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2
figure()
imshow(uint8(A2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคีสกรีนภาพเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3
figure()
imshow(uint8(A3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(A1),uint8(X))
toc
```




```

close all, clear all, clc
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X = imread('lena512color.tiff'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีสีน้ำ
[sr,sc,pp]=size(X);%ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
figure(1);
imshow(X); title('original image');% แสดงภาพต้นแบบสีสีน้ำ
%-----
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ
%-----
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)),'db4');
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)),'db4');
%-----
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)),'db4');
%-----
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสกรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:,:,1)),'db4');

```

% การแปลงคิสิกิริทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสี่น้ำเงิน

```
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:,:,1)), 'db4');
```

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์

```
cA1ri=cA1r(:);
```

```
cA1gi=cA1g(:);
```

```
cA1bi=cA1b(:);
```

```
cH1ri=cH1r(:);
```

```
cH1gi=cH1g(:);
```

```
cH1bi=cH1b(:);
```

```
cV1ri=cV1r(:);
```

```
cV1gi=cV1g(:);
```

```
cV1bi=cV1b(:);
```

```
cD1ri=cD1r(:);
```

```
cD1gi=cD1g(:);
```

```
cD1bi=cD1b(:);
```

```
%-----
```

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์

```
cA2ri=cA2r(:);
```

```
cA2gi=cA2g(:);
```

```
cA2bi=cA2b(:);
```

```
cH2ri=cH2r(:);
```

```
cH2gi=cH2g(:);
```

```
cH2bi=cH2b(:);
```

cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์โพลีโนเมียลระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);

cV3ri=cV3r(:);

cV3gi=cV3g(:);

cV3bi=cV3b(:);

cD3ri=cD3r(:);

cD3gi=cD3g(:);

cD3bi=cD3b(:);

%-----



% บันทึกลับประสิทธิภาพเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_db4_lena_cA1ro.PM','bit_db4_lena_cA1go.PM','bit_db4_lena_cA1bo.PM'
'bit_db4_lena_cH1ro.PM','bit_db4_lena_cH1go.PM','bit_db4_lena_cH1bo.PM'
'bit_db4_lena_cV1ro.PM','bit_db4_lena_cV1go.PM','bit_db4_lena_cV1bo.PM'
'bit_db4_lena_cD1ro.PM','bit_db4_lena_cD1go.PM','bit_db4_lena_cD1bo.PM'
'bit_db4_lena_cA2ro.PM','bit_db4_lena_cA2go.PM','bit_db4_lena_cA2bo.PM'
'bit_db4_lena_cH2ro.PM','bit_db4_lena_cH2go.PM','bit_db4_lena_cH2bo.PM'
'bit_db4_lena_cV2ro.PM','bit_db4_lena_cV2go.PM','bit_db4_lena_cV2bo.PM'
'bit_db4_lena_cD2ro.PM','bit_db4_lena_cD2go.PM','bit_db4_lena_cD2bo.PM'
'bit_db4_lena_cA3ro.PM','bit_db4_lena_cA3go.PM','bit_db4_lena_cA3bo.PM'
'bit_db4_lena_cH3ro.PM','bit_db4_lena_cH3go.PM','bit_db4_lena_cH3bo.PM'
'bit_db4_lena_cV3ro.PM','bit_db4_lena_cV3go.PM','bit_db4_lena_cV3bo.PM'
'bit_db4_lena_cD3ro.PM','bit_db4_lena_cD3go.PM','bit_db4_lena_cD3bo.PM'};
```

%-----

%บันทึกตารางสัมประสิทธิภาพเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_db4_lena_cA1ro.PM','bit_table_db4_lena_cA1go.PM',
'bit_table_db4_lena_cA1bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cH1ro.PM','bit_table_db4_lena_cH1go.PM','bit_table_db4_lena_cH1bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cV1ro.PM','bit_table_db4_lena_cV1go.PM','bit_table_db4_lena_cV1bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cD1ro.PM','bit_table_db4_lena_cD1go.PM','bit_table_db4_lena_cD1bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cA2ro.PM','bit_table_db4_lena_cA2go.PM','bit_table_db4_lena_cA2bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cH2ro.PM','bit_table_db4_lena_cH2go.PM','bit_table_db4_lena_cH2bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cV2ro.PM','bit_table_db4_lena_cV2go.PM','bit_table_db4_lena_cV2bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cD2ro.PM','bit_table_db4_lena_cD2go.PM','bit_table_db4_lena_cD2bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cA3ro.PM','bit_table_db4_lena_cA3go.PM','bit_table_db4_lena_cA3bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cH3ro.PM','bit_table_db4_lena_cH3go.PM','bit_table_db4_lena_cH3bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cV3ro.PM','bit_table_db4_lena_cV3go.PM','bit_table_db4_lena_cV3bo.PM'
'bit_table_db4_lena_cD3ro.PM','bit_table_db4_lena_cD3go.PM','bit_table_db4_lena_cD3bo.PM'
};
```

```

%-----
% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_db4_lena_cA1ro.PM','bit_count_db4_lena_cA1go.PM',
'bit_count_db4_lena_cA1bo.PM'
'bit_count_db4_lena_cH1ro.PM','bit_count_db4_lena_cH1go.PM','bit_count_db4_lena_cH1bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cV1ro.PM','bit_count_db4_lena_cV1go.PM','bit_count_db4_lena_cV1bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cD1ro.PM','bit_count_db4_lena_cD1go.PM','bit_count_db4_lena_cD1bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cA2ro.PM','bit_count_db4_lena_cA2go.PM','bit_count_db4_lena_cA2bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cH2ro.PM','bit_count_db4_lena_cH2go.PM','bit_count_db4_lena_cH2bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cV2ro.PM','bit_count_db4_lena_cV2go.PM','bit_count_db4_lena_cV2bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cD2ro.PM','bit_count_db4_lena_cD2go.PM','bit_count_db4_lena_cD2bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cA3ro.PM','bit_count_db4_lena_cA3go.PM','bit_count_db4_lena_cA3bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cH3ro.PM','bit_count_db4_lena_cH3go.PM','bit_count_db4_lena_cH3bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cV3ro.PM','bit_count_db4_lena_cV3go.PM','bit_count_db4_lena_cV3bo.P
M'
'bit_count_db4_lena_cD3ro.PM','bit_count_db4_lena_cD3go.PM','bit_count_db4_lena_cD3bo.P
M'};
%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิด
ตัวกรอง db4
%cA1
cA1ro1=new_arithme(cA1ri,259,259,Na{1},Ta{1},Ca{1});
cA1go1=new_arithme(cA1gi,259,259,Na{2},Ta{2},Ca{2});

```

`cAlbo1=new_arithme(cAlbi,259,259,Na{3},Ta{3},Ca{3});`

`%cH1`

`cH1ro1=new_arithme(cH1ri,259,259,Na{4},Ta{4},Ca{4});`

`cH1go1=new_arithme(cH1gi,259,259,Na{5},Ta{5},Ca{5});`

`cH1bo1=new_arithme(cH1bi,259,259,Na{6},Ta{6},Ca{6});`



%cV1

cV1ro1=new_arithme(cV1ri,259,259,Na{7},Ta{7},Ca{7});

cV1go1=new_arithme(cV1gi,259,259,Na{8},Ta{8},Ca{8});

cV1bo1=new_arithme(cV1bi,259,259,Na{9},Ta{9},Ca{9});

%cD1

cD1ro1=new_arithme(cD1ri,259,259,Na{10},Ta{10},Ca{10});

cD1go1=new_arithme(cD1gi,259,259,Na{11},Ta{11},Ca{11});

cD1bo1=new_arithme(cD1bi,259,259,Na{12},Ta{12},Ca{12});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสิกิริทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิด

ตัวกรอง db4

%cA2

cA2ro1=new_arithme(cA2ri,133,133,Na{13},Ta{13},Ca{13});

cA2go1=new_arithme(cA2gi,133,133,Na{14},Ta{14},Ca{14});

cA2bo1=new_arithme(cA2bi,133,133,Na{15},Ta{15},Ca{15});

%cH2

cH2ro1=new_arithme(cH2ri,133,133,Na{16},Ta{16},Ca{16});

cH2go1=new_arithme(cH2gi,133,133,Na{17},Ta{17},Ca{17});

cH2bo1=new_arithme(cH2bi,133,133,Na{18},Ta{18},Ca{18});

%cV2

cV2ro1=new_arithme(cV2ri,133,133,Na{19},Ta{19},Ca{19});

cV2go1=new_arithme(cV2gi,133,133,Na{20},Ta{20},Ca{20});

cV2bo1=new_arithme(cV2bi,133,133,Na{21},Ta{21},Ca{21});

%cD2

cD2ro1=new_arithme(cD2ri,133,133,Na{22},Ta{22},Ca{22});

cD2go1=new_arithme(cD2gi,133,133,Na{23},Ta{23},Ca{23});

cD2bo1=new_arithme(cD2bi,133,133,Na{24},Ta{24},Ca{24});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิด
ตัวกรอง db4

%cA3

cA3ro1=new_arithme(cA3ri,70,70,Na{25},Ta{25},Ca{25});

cA3go1=new_arithme(cA3gi,70,70,Na{26},Ta{26},Ca{26});

cA3bo1=new_arithme(cA3bi,70,70,Na{27},Ta{27},Ca{27});

%cH3

cH3ro1=new_arithme(cH3ri,70,70,Na{28},Ta{28},Ca{28});

cH3go1=new_arithme(cH3gi,70,70,Na{29},Ta{29},Ca{29});

cH3bo1=new_arithme(cH3bi,70,70,Na{30},Ta{30},Ca{30});

%cV3

cV3ro1=new_arithme(cV3ri,70,70,Na{31},Ta{31},Ca{31});

cV3go1=new_arithme(cV3gi,70,70,Na{32},Ta{32},Ca{32});

cV3bo1=new_arithme(cV3bi,70,70,Na{33},Ta{33},Ca{33});

%cD3

cD3ro1=new_arithme(cD3ri,70,70,Na{34},Ta{34},Ca{34});

cD3go1=new_arithme(cD3gi,70,70,Na{35},Ta{35},Ca{35});

cD3bo1=new_arithme(cD3bi,70,70,Na{36},Ta{36},Ca{36});

%-----

% การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ

% การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสี่แฉก

Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'db4');

%-----

% การแปลงกลับคิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสี่เหลี่ยม

Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'db4');

%-----


```

% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'db4');
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'db4');
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'db4');
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'db4');
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'db4');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสกริทเวฟเล็ตทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
DeIm14(:,1)=Ar1;
DeIm14(:,2)=Ag1;
DeIm14(:,3)=Ab1;
figure()
imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1 ');

```

```
%-----  
% รีคอนสตรัคติสกรีนภาพเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2  
DeIm2(:,:,1)=Ar2;  
DeIm2(:,:,2)=Ag2;  
DeIm2(:,:,3)=Ab2;  
figure()  
imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2 ');  
%-----  
% รีคอนสตรัคติสกรีนภาพเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3  
DeIm3(:,:,1)=Ar3;  
DeIm3(:,:,2)=Ag3;  
DeIm3(:,:,3)=Ab3;  
figure()  
imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');  
%-----  
% ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์  
(SNR)  
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))  
toc
```

```

close all, clear all, clc
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X = imread('peppers1.png'); %X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีพริกไทย
[sr,sc,pp]=size(X);%ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
figure(1);
imshow(X); title('original image');% แสดงภาพต้นแบบสีพริกไทย
%-----
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ
%-----
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)),'db4');
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)),'db4');
%-----
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)),'db4');
%-----
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงคิสรืทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:,:,1)),'db4');

```

% การแปลงคิสิกธีรเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน

```
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:,,1)), 'db4');
```

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์

```
cA1ri=cA1r(:);
```

```
cA1gi=cA1g(:);
```

```
cA1bi=cA1b(:);
```

```
cH1ri=cH1r(:);
```

```
cH1gi=cH1g(:);
```

```
cH1bi=cH1b(:);
```

```
cV1ri=cV1r(:);
```

```
cV1gi=cV1g(:);
```

```
cV1bi=cV1b(:);
```

```
cD1ri=cD1r(:);
```

```
cD1gi=cD1g(:);
```

```
cD1bi=cD1b(:);
```

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์

```
cA2ri=cA2r(:);
```

```
cA2gi=cA2g(:);
```

```
cA2bi=cA2b(:);
```

```
cH2ri=cH2r(:);
```

```
cH2gi=cH2g(:);
```

```
cH2bi=cH2b(:);
```



cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเส้นระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);

cV3ri=cV3r(:);

cV3gi=cV3g(:);

cV3bi=cV3b(:);

cD3ri=cD3r(:);

cD3gi=cD3g(:);

cD3bi=cD3b(:);

%-----



% บันทึกลับประวัติเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_db4_peppers_cA1ro.PM','bit_db4_peppers_cA1go.PM','bit_db4_peppers_cA1bo.PM'
'bit_db4_peppers_cH1ro.PM','bit_db4_peppers_cH1go.PM','bit_db4_peppers_cH1bo.PM'
'bit_db4_peppers_cV1ro.PM','bit_db4_peppers_cV1go.PM','bit_db4_peppers_cV1bo.PM'
'bit_db4_peppers_cD1ro.PM','bit_db4_peppers_cD1go.PM','bit_db4_peppers_cD1bo.PM'
'bit_db4_peppers_cA2ro.PM','bit_db4_peppers_cA2go.PM','bit_db4_peppers_cA2bo.PM'
'bit_db4_peppers_cH2ro.PM','bit_db4_peppers_cH2go.PM','bit_db4_peppers_cH2bo.PM'
'bit_db4_peppers_cV2ro.PM','bit_db4_peppers_cV2go.PM','bit_db4_peppers_cV2bo.PM'
'bit_db4_peppers_cD2ro.PM','bit_db4_peppers_cD2go.PM','bit_db4_peppers_cD2bo.PM'
'bit_db4_peppers_cA3ro.PM','bit_db4_peppers_cA3go.PM','bit_db4_peppers_cA3bo.PM'
'bit_db4_peppers_cH3ro.PM','bit_db4_peppers_cH3go.PM','bit_db4_peppers_cH3bo.PM'
'bit_db4_peppers_cV3ro.PM','bit_db4_peppers_cV3go.PM','bit_db4_peppers_cV3bo.PM'
'bit_db4_peppers_cD3ro.PM','bit_db4_peppers_cD3go.PM','bit_db4_peppers_cD3bo.PM'};
```

%-----

%บันทึกตารางสัมประวัติเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_db4_peppers_cA1ro.PM','bit_table_db4_peppers_cA1go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cA1bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cH1ro.PM','bit_table_db4_peppers_cH1go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cH1bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cV1ro.PM','bit_table_db4_peppers_cV1go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cV1bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cD1ro.PM','bit_table_db4_peppers_cD1go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cD1bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cA2ro.PM','bit_table_db4_peppers_cA2go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cA2bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cH2ro.PM','bit_table_db4_peppers_cH2go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cH2bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cV2ro.PM','bit_table_db4_peppers_cV2go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cV2bo.PM'}
```

```

'bit_table_db4_peppers_cD2ro.PM','bit_table_db4_peppers_cD2go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cD2bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cA3ro.PM','bit_table_db4_peppers_cA3go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cA3bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cH3ro.PM','bit_table_db4_peppers_cH3go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cH3bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cV3ro.PM','bit_table_db4_peppers_cV3go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cV3bo.PM'
'bit_table_db4_peppers_cD3ro.PM','bit_table_db4_peppers_cD3go.PM',
'bit_table_db4_peppers_cD3bo.PM');
%-----
% บันทึกจำนวนข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_db4_peppers_cA1ro.PM','bit_count_db4_peppers_cA1go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cA1bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cH1ro.PM','bit_count_db4_count_cH1go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cH1bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cV1ro.PM','bit_count_db4_peppers_cV1go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cV1bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cD1ro.PM','bit_count_db4_peppers_cD1go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cD1bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cA2ro.PM','bit_count_db4_peppers_cA2go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cA2bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cH2ro.PM','bit_count_db4_peppers_cH2go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cH2bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cV2ro.PM','bit_count_db4_peppers_cV2go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cV2bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cD2ro.PM','bit_count_db4_peppers_cD2go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cD2bo.PM'

```

```
'bit_count_db4_peppers_cA3ro.PM','bit_count_db4_peppers_cA3go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cA3bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cH3ro.PM','bit_table_db4_peppers_cH3go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cH3bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cV3ro.PM','bit_count_db4_peppers_cV3go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cV3bo.PM'
'bit_count_db4_peppers_cD3ro.PM','bit_count_db4_peppers_cD3go.PM',
'bit_count_db4_peppers_cD3bo.PM'};
```

```
%-----
```

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสิกิริทเวฟเล็คทรอนฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิด
ตัวกรอง db4

```
%cA1
```

```
cA1ro1=new_arithme(cA1ri,259,259,Na{1},Ta{1},Ca{1});
cA1go1=new_arithme(cA1gi,259,259,Na{2},Ta{2},Ca{2});
cA1bo1=new_arithme(cA1bi,259,259,Na{3},Ta{3},Ca{3});
```

```
%cH1
```

```
cH1ro1=new_arithme(cH1ri,259,259,Na{4},Ta{4},Ca{4});
cH1go1=new_arithme(cH1gi,259,259,Na{5},Ta{5},Ca{5});
cH1bo1=new_arithme(cH1bi,259,259,Na{6},Ta{6},Ca{6});
```

```
%cV1
```

```
cV1ro1=new_arithme(cV1ri,259,259,Na{7},Ta{7},Ca{7});
cV1go1=new_arithme(cV1gi,259,259,Na{8},Ta{8},Ca{8});
cV1bo1=new_arithme(cV1bi,259,259,Na{9},Ta{9},Ca{9});
```

```
%cD1
```

```
cD1ro1=new_arithme(cD1ri,259,259,Na{10},Ta{10},Ca{10});
cD1go1=new_arithme(cD1gi,259,259,Na{11},Ta{11},Ca{11});
cD1bo1=new_arithme(cD1bi,259,259,Na{12},Ta{12},Ca{12});
```



```

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิด
ตัวกรอง db4

%cA2
cA2ro1=new_arithme(cA2ri,133,133,Na{13},Ta{13},Ca{13});
cA2go1=new_arithme(cA2gi,133,133,Na{14},Ta{14},Ca{14});
cA2bo1=new_arithme(cA2bi,133,133,Na{15},Ta{15},Ca{15});

%cH2
cH2ro1=new_arithme(cH2ri,133,133,Na{16},Ta{16},Ca{16});
cH2go1=new_arithme(cH2gi,133,133,Na{17},Ta{17},Ca{17});
cH2bo1=new_arithme(cH2bi,133,133,Na{18},Ta{18},Ca{18});

%cV2
cV2ro1=new_arithme(cV2ri,133,133,Na{19},Ta{19},Ca{19});
cV2go1=new_arithme(cV2gi,133,133,Na{20},Ta{20},Ca{20});
cV2bo1=new_arithme(cV2bi,133,133,Na{21},Ta{21},Ca{21});

%cD2
cD2ro1=new_arithme(cD2ri,133,133,Na{22},Ta{22},Ca{22});
cD2go1=new_arithme(cD2gi,133,133,Na{23},Ta{23},Ca{23});
cD2bo1=new_arithme(cD2bi,133,133,Na{24},Ta{24},Ca{24});

%-----
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิด
ตัวกรอง db4

%cA3
cA3ro1=new_arithme(cA3ri,70,70,Na{25},Ta{25},Ca{25});
cA3go1=new_arithme(cA3gi,70,70,Na{26},Ta{26},Ca{26});
cA3bo1=new_arithme(cA3bi,70,70,Na{27},Ta{27},Ca{27});

```

%cH3

cH3ro1=new_arithme(cH3ri,70,70,Na{28},Ta{28},Ca{28});

cH3go1=new_arithme(cH3gi,70,70,Na{29},Ta{29},Ca{29});

cH3bo1=new_arithme(cH3bi,70,70,Na{30},Ta{30},Ca{30});

%cV3

cV3ro1=new_arithme(cV3ri,70,70,Na{31},Ta{31},Ca{31});

cV3go1=new_arithme(cV3gi,70,70,Na{32},Ta{32},Ca{32});

cV3bo1=new_arithme(cV3bi,70,70,Na{33},Ta{33},Ca{33});

%cD3

cD3ro1=new_arithme(cD3ri,70,70,Na{34},Ta{34},Ca{34});

cD3go1=new_arithme(cD3gi,70,70,Na{35},Ta{35},Ca{35});

cD3bo1=new_arithme(cD3bi,70,70,Na{36},Ta{36},Ca{36});

%-----

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง

Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'db4');

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว

Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'db4');

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน

Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'db4');

%-----

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง

Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'db4');

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว

Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'db4');

% การแปลงกลับคิสกรีทเวฟเลิตทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน

Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'db4');

```

% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'db4');
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'db4');
% การแปลงกลับคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'db4');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
DeIm14(:,:,1)=Ar1;
DeIm14(:,:,2)=Ag1;
DeIm14(:,:,3)=Ab1;
figure(), imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2
DeIm2(:,:,1)=Ar2;
DeIm2(:,:,2)=Ag2;
DeIm2(:,:,3)=Ab2;
figure(), imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสตรีทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3
DeIm3(:,:,1)=Ar3;
DeIm3(:,:,2)=Ag3;
DeIm3(:,:,3)=Ab3;
figure() imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))
toc

```

```

close all, clear all, clc
tic % ฟังก์ชันจับเวลา
X = imread('mandril.tif');%X คือข้อมูลภาพดิจิทัลสีแมนดริล
[sr,sc,pp]=size(X);%ฟังก์ชันบอกขนาดของภาพดิจิทัล
figure(1);
imshow(X); title('original image');% แสดงภาพต้นแบบสีแมนดริล
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA1r,cH1r,cV1r,cD1r] = dwt2(double(X(:,:,1)),'db4');
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA1g,cH1g,cV1g,cD1g] = dwt2(double(X(:,:,2)),'db4');
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA1b,cH1b,cV1b,cD1b] = dwt2(double(X(:,:,3)),'db4');
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA2r,cH2r,cV2r,cD2r] = dwt2(double(cA1r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA2g,cH2g,cV2g,cD2g] = dwt2(double(cA1g(:,:,1)),'db4');
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA2b,cH2b,cV2b,cD2b] = dwt2(double(cA1b(:,:,1)),'db4');
%-----
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
[cA3r,cH3r,cV3r,cD3r] = dwt2(double(cA2r(:,:,1)),'db4');
% การแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
[cA3g,cH3g,cV3g,cD3g] = dwt2(double(cA2g(:,:,1)),'db4');

```

```
% การแปลงคิสิกฤษีทเวฟเล็ทธานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
[cA3b,cH3b,cV3b,cD3b] = dwt2(double(cA2b(:,:,1)), 'db4');
```

```
%-----
```

```
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 1 เป็นเวกเตอร์
```

```
cA1ri=cA1r(:);
```

```
cA1gi=cA1g(:);
```

```
cA1bi=cA1b(:);
```

```
cH1ri=cH1r(:);
```

```
cH1gi=cH1g(:);
```

```
cH1bi=cH1b(:);
```

```
cV1ri=cV1r(:);
```

```
cV1gi=cV1g(:);
```

```
cV1bi=cV1b(:);
```

```
cD1ri=cD1r(:);
```

```
cD1gi=cD1g(:);
```

```
cD1bi=cD1b(:);
```

```
%-----
```

```
% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ทระดับที่ 2 เป็นเวกเตอร์
```

```
cA2ri=cA2r(:);
```

```
cA2gi=cA2g(:);
```

```
cA2bi=cA2b(:);
```

```
cH2ri=cH2r(:);
```

```
cH2gi=cH2g(:);
```

```
cH2bi=cH2b(:);
```



cV2ri=cV2r(:);

cV2gi=cV2g(:);

cV2bi=cV2b(:);

cD2ri=cD2r(:);

cD2gi=cD2g(:);

cD2bi=cD2b(:);

%-----

% การแปลงสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดระดับที่ 3 เป็นเวกเตอร์

cA3ri=cA3r(:);

cA3gi=cA3g(:);

cA3bi=cA3b(:);

cH3ri=cH3r(:);

cH3gi=cH3g(:);

cH3bi=cH3b(:);

cV3ri=cV3r(:);

cV3gi=cV3g(:);

cV3bi=cV3b(:);

cD3ri=cD3r(:);

cD3gi=cD3g(:);

cD3bi=cD3b(:);

%-----



% บันทึกลับประวัติเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Na={'bit_db4_mandrill_cA1ro.PM','bit_db4_mandrill_cA1go.PM','bit_db4_mandrill_cA1bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cH1ro.PM','bit_db4_mandrill_cH1go.PM','bit_db4_mandrill_cH1bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cV1ro.PM','bit_db4_mandrill_cV1go.PM','bit_db4_mandrill_cV1bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cD1ro.PM','bit_db4_mandrill_cD1go.PM','bit_db4_mandrill_cD1bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cA2ro.PM','bit_db4_mandrill_cA2go.PM','bit_db4_mandrill_cA2bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cH2ro.PM','bit_db4_mandrill_cH2go.PM','bit_db4_mandrill_cH2bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cV2ro.PM','bit_db4_mandrill_cV2go.PM','bit_db4_mandrill_cV2bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cD2ro.PM','bit_db4_mandrill_cD2go.PM','bit_db4_mandrill_cD2bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cA3ro.PM','bit_db4_mandrill_cA3go.PM','bit_db4_mandrill_cA3bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cH3ro.PM','bit_db4_mandrill_cH3go.PM','bit_db4_mandrill_cH3bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cV3ro.PM','bit_db4_mandrill_cV3go.PM','bit_db4_mandrill_cV3bo.PM'
'bit_db4_mandrill_cD3ro.PM','bit_db4_mandrill_cD3go.PM','bit_db4_mandrill_cD3bo.PM'};
%-----
```

%บันทึกตารางสัมประวัติเว็บไซต์ที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง

```
Ta={'bit_table_db4_mandrill_cA1ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cA1go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cA1bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cH1ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cH1go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cH1bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cV1ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cV1go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cV1bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cD1ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cD1go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cD1bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cA2ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cA2go.PM','bit_table_db4_mandrill_c
A2bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cH2ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cH2go.PM','bit_table_db4_mandrill_c
H2bo.PM'
```

```

'bit_table_db4_mandrill_cV2ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cV2go.PM','bit_table_db4_mandrill_c
V2bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cD2ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cD2go.PM','bit_table_db4_mandrill_c
D2bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cA3ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cA3go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cA3bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cH3ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cH3go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cH3bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cV3ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cV3go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cV3bo.PM'
'bit_table_db4_mandrill_cD3ro.PM','bit_table_db4_mandrill_cD3go.PM',
'bit_table_db4_mandrill_cD3bo.PM'});
%-----
% บันทึกรายงานข้อมูลสัมประสิทธิ์เวฟเล็ดที่ถูกบีบอัดเป็นแฟ้มข้อมูลฐานสอง
Ca={'bit_count_db4_mandrill_cA1ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cA1go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cA1bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cH1ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cH1go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cH1bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cV1ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cV1go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cV1bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cD1ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cD1go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cD1bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cA2ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cA2go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cA2bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cH2ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cH2go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cH2bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cV2ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cV2go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cV2bo.PM'

```



```
'bit_count_db4_mandrill_cD2ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cD2go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cD2bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cA3ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cA3go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cA3bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cH3ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cH3go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cH3bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cV3ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cV3go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cV3bo.PM'
'bit_count_db4_mandrill_cD3ro.PM','bit_count_db4_mandrill_cD3go.PM',
'bit_count_db4_mandrill_cD3bo.PM'};
```

```
%-----
```

```
%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสทรีทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 1 ชนิด
ตัวกรอง db4
```

```
%cA1
```

```
cA1ro1=new_arithme(cA1ri,259,259,Na{1},Ta{1},Ca{1});
```

```
cA1go1=new_arithme(cA1gi,259,259,Na{2},Ta{2},Ca{2});
```

```
cA1bo1=new_arithme(cA1bi,259,259,Na{3},Ta{3},Ca{3});
```

```
%cH1
```

```
cH1ro1=new_arithme(cH1ri,259,259,Na{4},Ta{4},Ca{4});
```

```
cH1go1=new_arithme(cH1gi,259,259,Na{5},Ta{5},Ca{5});
```

```
cH1bo1=new_arithme(cH1bi,259,259,Na{6},Ta{6},Ca{6});
```

```
%cV1
```

```
cV1ro1=new_arithme(cV1ri,259,259,Na{7},Ta{7},Ca{7});
```

```
cV1go1=new_arithme(cV1gi,259,259,Na{8},Ta{8},Ca{8});
```

```
cV1bo1=new_arithme(cV1bi,259,259,Na{9},Ta{9},Ca{9});
```

%cD1

cD1ro1=new_arithme(cD1ri,259,259,Na{10},Ta{10},Ca{10});

cD1go1=new_arithme(cD1gi,259,259,Na{11},Ta{11},Ca{11});

cD1bo1=new_arithme(cD1bi,259,259,Na{12},Ta{12},Ca{12});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงคิสมิทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 2 ชนิด
ตัวกรอง db4

%cA2

cA2ro1=new_arithme(cA2ri,133,133,Na{13},Ta{13},Ca{13});

cA2go1=new_arithme(cA2gi,133,133,Na{14},Ta{14},Ca{14});

cA2bo1=new_arithme(cA2bi,133,133,Na{15},Ta{15},Ca{15});

%cH2

cH2ro1=new_arithme(cH2ri,133,133,Na{16},Ta{16},Ca{16});

cH2go1=new_arithme(cH2gi,133,133,Na{17},Ta{17},Ca{17});

cH2bo1=new_arithme(cH2bi,133,133,Na{18},Ta{18},Ca{18});

%cV2

cV2ro1=new_arithme(cV2ri,133,133,Na{19},Ta{19},Ca{19});

cV2go1=new_arithme(cV2gi,133,133,Na{20},Ta{20},Ca{20});

cV2bo1=new_arithme(cV2bi,133,133,Na{21},Ta{21},Ca{21});

%cD2

cD2ro1=new_arithme(cD2ri,133,133,Na{22},Ta{22},Ca{22});

cD2go1=new_arithme(cD2gi,133,133,Na{23},Ta{23},Ca{23});

cD2bo1=new_arithme(cD2bi,133,133,Na{24},Ta{24},Ca{24});

%-----

%การเข้ารหัสและถอดรหัสเลขคณิตของการแปลงดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับ 3 ชนิด
ตัวกรอง db4

%cA3

cA3ro1=new_arithme(cA3ri,70,70 ,Na{25},Ta{25},Ca{25});

cA3go1=new_arithme(cA3gi,70,70 ,Na{26},Ta{26},Ca{26});

cA3bo1=new_arithme(cA3bi,70,70 ,Na{27},Ta{27},Ca{27});

%cH3

cH3ro1=new_arithme(cH3ri,70,70 ,Na{28},Ta{28},Ca{28});

cH3go1=new_arithme(cH3gi,70,70 ,Na{29},Ta{29},Ca{29});

cH3bo1=new_arithme(cH3bi,70,70 ,Na{30},Ta{30},Ca{30});

%cV3

cV3ro1=new_arithme(cV3ri,70,70 ,Na{31},Ta{31},Ca{31});

cV3go1=new_arithme(cV3gi,70,70 ,Na{32},Ta{32},Ca{32});

cV3bo1=new_arithme(cV3bi,70,70 ,Na{33},Ta{33},Ca{33});

%cD3

cD3ro1=new_arithme(cD3ri,70,70 ,Na{34},Ta{34},Ca{34});

cD3go1=new_arithme(cD3gi,70,70 ,Na{35},Ta{35},Ca{35});

cD3bo1=new_arithme(cD3bi,70,70 ,Na{36},Ta{36},Ca{36});

%-----

% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ

% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง

Ar3 = idwt2(cA3ro1,cH3ro1,cV3ro1,cD3ro1,'db4');

% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว

Ag3 = idwt2(cA3go1,cH3go1,cV3go1,cD3go1,'db4');

% การแปลงกลับดิสครีทเวฟเล็ตทรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 3 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน

Ab3 = idwt2(cA3bo1,cH3bo1,cV3bo1,cD3bo1,'db4');

```

%-----
% idwt lv 2
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
Ar2 = idwt2(cA2ro1,cH2ro1,cV2ro1,cD2ro1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
Ag2 = idwt2(cA2go1,cH2go1,cV2go1,cD2go1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 2 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab2 = idwt2(cA2bo1,cH2bo1,cV2bo1,cD2bo1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีแดง
Ar1 = idwt2(cA1ro1,cH1ro1,cV1ro1,cD1ro1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีเขียว
Ag1 = idwt2(cA1go1,cH1go1,cV1go1,cD1go1,'db4');
%-----
% การแปลงกลับคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์ม 2 มิติ ระดับที่ 1 ชนิดตัวกรอง db4 บนระนาบสีน้ำเงิน
Ab1 = idwt2(cA1bo1,cH1bo1,cV1bo1,cD1bo1,'db4');
%-----
% รีคอนสตรัคคิสกริทเวฟเล็ททรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 1
DeIm14(:,,1)=Ar1;
DeIm14(:,,2)=Ag1;
DeIm14(:,,3)=Ab1;
figure()
imshow(uint8(DeIm14));title('reconstruct DWT Lv1 ');

```

```

%-----
% รีคอนสตรัคคีสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 2
DeIm2(:,:,1)=Ar2;
DeIm2(:,:,2)=Ag2;
DeIm2(:,:,3)=Ab2;
figure()
imshow(uint8(DeIm2));title('reconstruct DWT Lv2 ');
%-----
% รีคอนสตรัคคีสตรีทเวฟเล็ดทรานฟอร์มชนิดตัวกรอง db4 ระดับที่ 3
DeIm3(:,:,1)=Ar3;
DeIm3(:,:,2)=Ag3;
DeIm3(:,:,3)=Ab3;
figure()
imshow(uint8(DeIm3));title('reconstruct DWT Lv3 ');
%-----
%ฟังก์ชันหาค่าความผิดพลาดเฉลี่ยกำลังสอง(MSE) ค่าพีเอสเอ็นอาร์ (PSNR) และค่าเอสเอ็นอาร์
(SNR)
[MSE, SNR,P_SNR]=PEAK_SNR_MSE(uint8(DeIm14),uint8(X))
toc

```



```
function code = arithenco1(seq, counts)

% ARITHENCO Encode a sequence of symbols using arithmetic coding.

% References:

% [1] Sayood, K., Introduction to Data Compression,
% Morgan Kaufmann, 2000, Chapter 4, Section 4.4.3.

% Check the incoming orientation and adjust if necessary

[row_s, col_s] = size(seq);

if (row_s > 1),

seq = seq.';

end

[row_c, col_c] = size(counts);

if (row_c > 1),

counts = counts.';

end

% Compute the cumulative counts vector from the counts

cum_counts = [0, cumsum(counts)];
```

```

% Compute the Word Length required.

% กำหนดหาความยาว บิต

total_count = cum_counts(end);

N = ceil(log2(total_count)) + 2;

% Initialize the lower and upper bounds.

dec_low = 0;

dec_up = 2^N-1;

E3_count = 0;

% Obtain an over estimate for the length of CODE and initialize CODE

code_len = length(seq) * ( ceil(log2(length(counts))) + 2 ) + N;

code = zeros(1, code_len);

code_index = 1;

th=ceil((2^N-1)/2);

    th1=ceil((2^N-1)/2)-1;

% Loop for each symbol in SEQ

for k = 1:length(seq)

symbol = seq(k);

```



```

% Compute the new lower bound

dec_low_new = dec_low + floor( (dec_up-dec_low+1)*cum_counts(symbol+1-1)/total_count
);

% Compute the new upper bound

dec_up = dec_low + floor( (dec_up-dec_low+1)*cum_counts(symbol+1)/total_count )-1;

% Update the lower bound

dec_low = dec_low_new;

% Check for E1, E2 or E3 conditions and keep looping as long as they occur.

while or(or(and(dec_low<th,dec_up<th), and(dec_low>=th,dec_up>=th)),...
and(dec_low>th1,dec_up<(th+th1)))

% If it is an E1 or E2 condition,
if not(xor(dec_low>=th,dec_up>=th))

% Get the MSB

b = bitget(dec_low, N);

code(code_index) = b;

code_index = code_index + 1;

% Left shifts and add bit

bi_low=dec2bin(dec_low,N);

bi_low1=[bi_low '0'];

```

```

bi_low=bi_low1(2:end);

dec_low=bin2dec(bi_low);

bi_up=dec2bin(dec_up,N);

bi_up1=[bi_up '1'];

bi_up=bi_up1(2:end);

dec_up=bin2dec(bi_up);

    % Check if E3_count is non-zero and transmit appropriate bits
if (E3_count > 0),

    % Have to transmit complement of b, E3_count times.
code(code_index:code_index+E3_count-1) = (~b).*ones(1, E3_count);

    code_index = code_index + E3_count;

    E3_count = 0;

end

    % Else if it is an E3 condition

elseif and(dec_low>th1,and(dec_up<(th+th1),dec_up>th)),

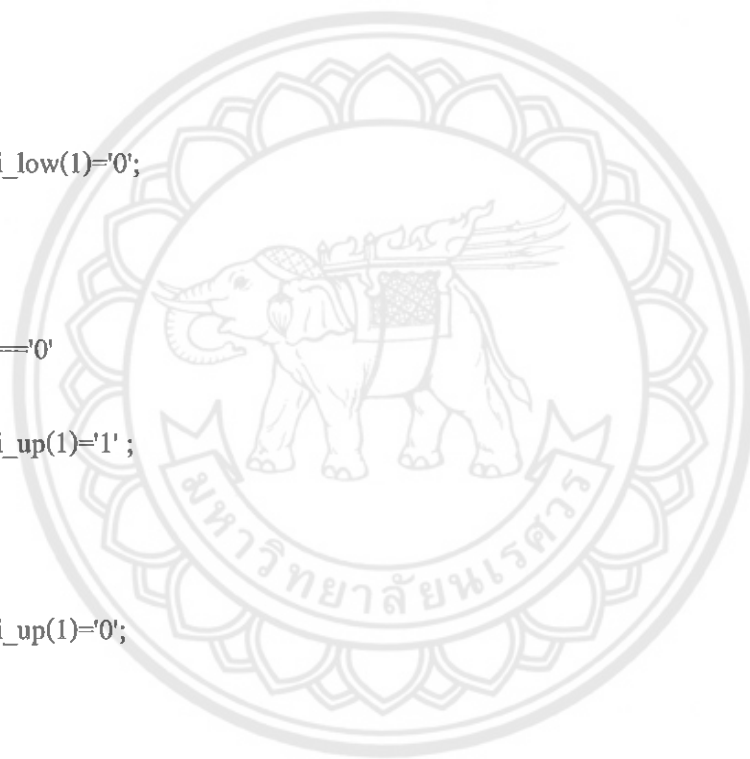
    % Left shifts

    bi_low=dec2bin(dec_low,N);

    bi_up=dec2bin(dec_up,N);

```

```
bi_low1=[bi_low '0'];  
  
bi_low=bi_low1(2:end);  
  
bi_up1=[bi_up '1'];  
  
bi_up=bi_up1(2:end);  
  
if bi_low(1)=='0'  
  
    bi_low(1)='1';  
  
else  
  
    bi_low(1)='0';  
  
end  
  
if bi_up(1)=='0'  
  
    bi_up(1)='1';  
  
else  
  
    bi_up(1)='0';  
  
end  
  
dec_low=bin2dec(bi_low);  
  
dec_up=bin2dec(bi_up);
```



```

% Increment E3_count to keep track of number of times E3 condition is hit.

E3_count = E3_count+1;

end

end

end

% Terminate encoding

bin_low = de2bi(dec_low, N, 'left-msb');

if E3_count==0,

    % Just transmit the final value of the lower bound bin_low

code(code_index:code_index + N - 1) = bin_low;

    code_index = code_index + N;

else

    % Transmit the MSB of bin_low.

    b = bin_low(1);

code(code_index) = b;

    code_index = code_index + 1;

    % Then transmit complement of b (MSB of bin_low), E3_count times.

code(code_index:code_index+E3_count-1) = (~b).*ones(1, E3_count);

```

```

code_index = code_index + E3_count;

% Then transmit the remaining bits of bin_low

code(code_index:code_index+N-2) = bin_low(2:N);

code_index = code_index + N - 1;

end

% Output only the filled values

code = code(1:code_index-1);

% Set the same output orientation as seq

if (row_s > 1)
code = code.';
end

function dseq = arithdeco1(code, counts, len)

% seq = [2 3 1 3 3];

% counts = [29 48 100];

% code = arithenco(seq, counts)

% % To decode this code (and recover the sequence of

% % symbols it represents) use this command:

% dseq = arithdeco(code, counts, 5)

```

```
% See also ARITHENCO.

% Copyright 1996-2011 The MathWorks, Inc.

% References:

% [1] Sayood, K., Introduction to Data Compression,
% Morgan Kaufmann, 2000, Chapter 4, Section 4.4.3.

% Check the incoming orientation and adjust if necessary

row_cd = size(code, 1);

if (row_cd > 1),
code = code.';
end

if (size(counts, 1) > 1),
counts = counts.';
end

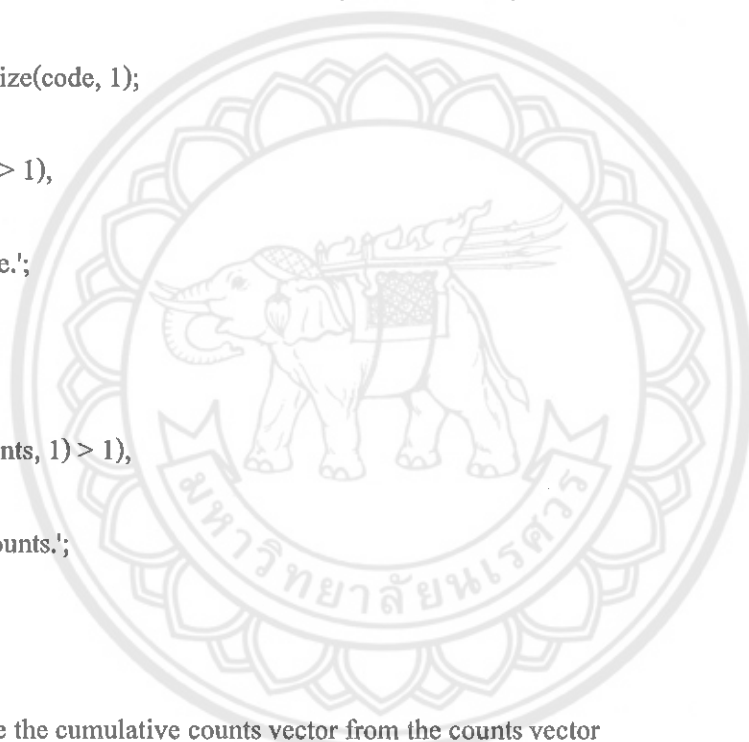
% Compute the cumulative counts vector from the counts vector

cum_counts = [0, cumsum(counts)];

% Compute the Word Length (N) required.

total_count = cum_counts(end);

N = ceil(log2(total_count)) + 2;
```



% Initialize the lower and upper bounds.

```
dec_low = 0;
```

```
dec_up = 2^N-1;
```

% Read the first N number of bits into a temporary tag bin_tag

```
bin_tag = code(1:N);
```

```
dec_tag = bi2de(bin_tag, 'left-msb');
```

```
dseq = zeros(1,len); % bit ???????
```

```
dseq_index = 1;
```

```
k=N;
```

% This loop runs until all the symbols are decoded into DSEQ

```
while (dseq_index <= len)
```

```
    % Compute dec_tag_new
```

```
    dec_tag_new = floor( ((dec_tag-dec_low+1)*total_count-1)/(dec_up-dec_low+1) );
```

```
    % Decode a symbol based on dec_tag_new
```

```
    ptr = pick(cum_counts, dec_tag_new);
```

```
    % Update DSEQ by adding the decoded symbol
```

```
    dseq(dseq_index) = ptr;
```

```
    dseq_index = dseq_index + 1;
```

```

% Compute the new lower bound

dec_low_new = dec_low + floor( (dec_up-dec_low+1)*cum_counts(ptr-1+1)/total_count );

% Compute the new upper bound

dec_up = dec_low + floor( (dec_up-dec_low+1)*cum_counts(ptr+1)/total_count )-1;

% Update the lower bound

dec_low = dec_low_new;

th=ceil((2^N-1)/2);

th1=ceil((2^N-1)/2)/2-1;

% Check for E1, E2 or E3 conditions and keep looping as long as they occur.

while or(or(and(dec_low<th,dec_up<th), and(dec_low>=th,dec_up>=th)),...
and(dec_low>th1,dec_up<(th+th1)))

% Break out if we have finished working with all the bits in CODE

if ( k==length(code) ), break, end;

k = k + 1;

% If it is an E1 or E2 condition, do

if not(xor(dec_low>=th,dec_up>=th))

% Left shifts and update

bi_low=dec2bin(dec_low,N);

```



```
bi_up=dec2bin(dec_up,N);

bi_low1=[bi_low '0'];

bi_low=bi_low1(2:end);

bi_up1=[bi_up '1'];

bi_up=bi_up1(2:end);

dec_low=bin2dec(bi_low);

dec_up=bin2dec(bi_up);

% Left shift and read in code *****

bi_tag=dec2bin(dec_tag);

if code(k)==1
    bi_tag=[bi_tag '1'];
else
    bi_tag=[bi_tag '0'];
end

dec_tag=bin2dec(bi_tag);

% Reduce to N for next loop *****

dec_tag = bitset(dec_tag, N+1, 0);

dec_low=bin2dec(bi_low);
```

```

    dec_up=bin2dec(bi_up);

    % Else if it is an E3 condition

elseif and(dec_low>th1,and(dec_up<(th+th1),dec_up>th)),

    % Left shifts and update

    bi_low=dec2bin(dec_low,N);

    bi_up=dec2bin(dec_up,N);

    bi_low1=[bi_low '0'];

    bi_low=bi_low1(2:end);

    bi_up1=[bi_up '1'];

    bi_up=bi_up1(2:end);

    dec_low=bin2dec(bi_low);

    dec_up=bin2dec(bi_up);

    % Left shift and read in code

    bi_tag=dec2bin(dec_tag);

if code(k)==1

    bi_tag=[bi_tag '1'];

else

    bi_tag=[bi_tag '0'];

end

dec_tag=bin2dec(bi_tag);

```

```
% Reduce to N for next loop

dec_low = bitset(dec_low, N+1, 0);

dec_up = bitset(dec_up, N+1, 0);

dec_tag = bitset(dec_tag, N+1, 0);

% Complement the new MSB of dec_low, dec_up and dec_tag

dec_low = bitxor(dec_low, 2^(N-1));

dec_up = bitxor(dec_up, 2^(N-1));

dec_tag = bitxor(dec_tag, 2^(N-1));

end

end % end while

end % end while length(dseq)

% Set the same output orientation as code

if (row_cd > 1)

dseq = dseq.';

end
```

```
function [ptr] = pick(cum_counts, value)

% This internal function is used to find where value is positioned

% Check for this case and quickly exit

if value == cum_counts(end)

ptr = length(cum_counts)-1;

return

end

c = find(cum_counts <= value);

ptr = c(end);

function errorchk(code, counts, len)

% Function for validating the input parameters.

% Check to make sure a vector has been entered as input and not a matrix

if (length(find(size(code)==1)) ~= 1)

error(message('comm:arithdeco:InvalidCodeParameter'));

return;

end
```

```
if (length(find(size(counts)==1)) ~= 1)

error(message('comm:arithdeco:InvalidSymbolCountParameter'));

return;

end

% Check to make sure that CODE is binary

if any(code ~= 1 & code ~= 0)

error(message('comm:arithdeco:InvalidCodeParameter'));

return;

end


% Check to make sure that finite positive integer values (non-complex) are
% entered for COUNTS

if ~all(counts > 0) || ~all(isfinite(counts)) || ~isequal(counts, round(counts)) || ~isreal(counts)

error(message('comm:arithdeco:InvalidSymbolCountParameter'));

return;

end
```



```
% Check to make sure LEN is scalar

if ~isequal(size(len),[1 1])

error(message('comm:arithdeco:InvalidLength'));

return;

end

% Check to make sure that finite positive integer value (non-complex) is

% entered for LEN


if len < 1 || ~isfinite(len) || (len ~= round(len)) || ~isreal(len)

error(message('comm:arithdeco:InvalidLength'));

return;

end

% EOF
```



ประวัติผู้ดำเนินโครงการ



ชื่อ นายภูษิต เมฆนันท์ไพศิฐ
 ภูมิลำเนา 1084/20 ถ.บรมไตรโลกนารถ 2 ต.ในเมือง อ.เมือง
 จ.พิษณุโลก

ประวัติการศึกษา

- จบระดับมัธยมศึกษาจาก โรงเรียนพิษณุโลกพิทยาคม
- ปัจจุบันกำลังศึกษาในระดับปริญญาตรี ชั้นปีที่ 4
 สาขาวิชาวิศวกรรมไฟฟ้า คณะวิศวกรรมศาสตร์
 มหาวิทยาลัยนเรศวร

E-mail: new_heaven_hell@hotmail.com

