

## บทที่ 5

### การทดสอบการทำงานรวม

#### 5.1 ภาคผนวกเล็กน้อยและตัวอย่าง

การทดสอบคุณสมบัติหรือสมรรถนะของระบบในการรับส่งข้อมูล สามารถพิจารณาได้จากอัตราผิดพลาดบิตที่เกิดขึ้นในระบบ ในการทดสอบระบบสามารถทำการทดสอบได้หลายแบบ การทดสอบสามารถทดสอบโดยการทำ Analog หรือ Remote Analog หรือ Digital หรือ Remote Digital Loop Back Test หรือ End-to-End Test การทดสอบแต่ละแบบก็เพื่อทดสอบการทำงานของอุปกรณ์ในระบบในแต่ละส่วน

##### 5.1.1 รูปแบบการทดสอบ

การทดสอบสมรรถนะในงานวิจัยนี้ เป็นการวัดคุณสมบัติของทั้งระบบ การวัดเป็นแบบ End-to-End Test เนื่องจากไม่เด้มที่ออกแบบมีการติดต่อสื่อสารแบบกึ่งสองทาง ทำงานแบบ 2 สาย และมีการแคลมป์วงจรทางด้านรับตลอดเวลาที่ทำการส่งข้อมูล

ข้อมูลสำหรับการทดสอบเพื่อหาอัตราผิดพลาดบิต ในที่นี้ใช้ข้อมูลที่ถูกสุ่มตามมาตรฐาน V.52 ลักษณะข้อมูลเป็น 511 บิต Psuedo Random การสร้างข้อมูลดังกล่าวสามารถสร้างได้ด้วย IC MC6172 และ 6173 ซึ่งมีความสามารถดังกล่าวพร้อมสำหรับการทดสอบ ในการทดสอบข้อมูลจะถูกสุ่มเบอร์เมื่อขา TPE ของ MC 6172 มีค่าเป็น '0' ถ้าที่ขา TxD ของ MC 6172 มีค่าเป็น '1' เมื่อจะจัดสุ่มเบอร์ทางด้านรับทำงาน (ขา TPE ของ MC 6173 มีค่าเป็น '0') ขา RXD ของ MC 6173 จะมีค่าเป็น '1' ตลอดเวลาจนกระทั่งเมื่อมีข้อมูลผิดพลาดเกิดขึ้นในการรับส่งข้อมูล ขา RXD ของ MC 6173 จะมีค่าเป็น '0' การเปลี่ยนสถานะจาก '1' เป็น '0' เมื่อมีข้อมูลผิดพลาดเกิดขึ้นในระบบ สามารถตรวจสอบได้โดยให้วงจรรับและแสดงผลด้วยตัวเลข 2 หลัก ซึ่งผลที่แสดงเป็นจำนวนบิตข้อมูลที่ผิดพลาดที่เกิดขึ้นในระบบทั้งหมด

การทดสอบเป็นการทดสอบการรับส่งข้อมูลของโมเด็มที่ออกแบบโดยทดสอบแบบ End-to-End Test ผ่านชั้นที่อยู่ภายในเครื่องคอมพิวเตอร์ จึงจำลองการทำงานของเครือข่าย ทำการทดสอบโดยการส่งข้อมูลทั้งหมด 5,040,000 บิต จำนวนบิตที่ทดสอบคำนวณจากอัตราเร็วในการรับส่งข้อมูลในช่วงเวลาที่กำหนด จำนวนบิตข้อมูลผิดพลาดที่อ่านได้ต่อจำนวนบิตที่ทดสอบทั้งหมด เป็นอัตราผิดพลาดบิตของทั้งระบบที่สนใจ

### 5.1.2 ผลการทดสอบ

การทดสอบที่อัตรา 1200 บิตต่อวินาที ได้ทำการทดสอบจำนวน 3 ครั้ง ครั้งละ 70 นาที (5,040,000 บิต) พบว่าไม่มีข้อมูลผิดพลาดเกิดขึ้นเลย แสดงว่าอัตราผิดพลาดบิตต่อกว่า  $2 \times 10^{-7}$  ใน การทดสอบที่อัตรา 2400 บิตต่อวินาที ได้ทำการทดสอบจำนวน 4 ครั้ง ครั้งละ 35 นาที (5,040,000 บิต) ปรากฏว่ามีข้อมูลผิดพลาดเกิดขึ้น พบว่าอัตราผิดพลาดบิตมีค่าประมาณ  $2.1329 \times 10^{-8}$  ผลการทดสอบแสดงใน การทดสอบ b ในตาราง 5.1 และ 5.2 สำหรับการทดสอบที่ 1200 และ 2400 บิตต่อวินาที ตามลำดับ

## 5.2 อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิ้ง โครนัส เป็นแบบเบซิ่ง โครนัส

การทดสอบการทำงานในส่วนนี้ เพื่อเปรียบเทียบผลของการทดสอบเมื่อใช้และไม่ใช้อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิ้ง โครนัส เป็นแบบเบซิ่ง โครนัส จากนั้นทำการคำนวณหาค่า Channel Utilization ของระบบเมื่อกำการรับส่งข้อมูลด้วยอะชิ้ง โครนัส ไฟร์ทีกอล [31] ผลการทดสอบเป็นการเปรียบเทียบค่า Channel Utilization เมื่อใช้อุปกรณ์ตั้งกล่าว กับค่า Channel Utilization ของระบบในอุดมคติ ค่า Channel Utilization ของระบบในอุดมคติแสดงใน การทดสอบ a ในตาราง 5.1 และ 5.2

### 5.2.1 รูปแบบการทดสอบ

รูปแบบในการทดสอบ เป็น การทดสอบโดยการส่งข้อมูลอะชิ้ง โครนัส ค่าเรตเตอร์ (02dB) โดยทำการทดสอบแบบ End-to-End Test ระหว่างเครื่องคอมพิวเตอร์ 2 เครื่อง

ผ่านไม่เดม ผ่านช้ายสายโทรศัพท์ภายในคณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย เครื่องคอมพิวเตอร์ทั้งด้านรับทำการรับคำแรคเตอร์ทั้งหมดเก็บไว้ในหน่วยความจำ และแสดงผลคำแรคเตอร์ที่ได้รับที่มีค่าไม่เท่ากัน 02dB รูปแบบการทดสอบแสดงดังในรูป 5.2



รูป 5.2 รูปแบบในการทดสอบ

การทดสอบการทำงานในส่วนนี้ ได้ทำการทดสอบดังนี้ คือ

- การทดสอบ c เป็นการทดสอบเมื่อใช้อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะซิงโตรนัสเป็นชิงโตรนัส ในที่ทดสอบโดยมีการ Delay เวลาในการส่งขนาด 1 บิต เนื่องจากคำสั่งในการ Delay เวลาที่มี影响力的ปานกลาง มีขนาดเป็น ms จึงทำให้การ Delay เวลาในการส่งมีค่าประมาณ 1 บิตก็ไป
- การทดสอบ d เป็นการทดสอบเมื่อไม่ใช้อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะซิงโตรนัสเป็นชิงโตรนัส โดยไม่การ Delay เวลาในการส่ง
- การทดสอบ e การทดสอบในส่วนนี้ เป็นการทดสอบเมื่อห้ามการทดสอบ

ในข้อ d เพื่อเปรียบเทียบผลการทดสอบระหว่าง โน้ตเดมที่ออกแบบกับ โน้ตเดมที่มีชัย ในห้องทดลอง ของ ERICSSON รุ่น ZAT-2400-7 ซึ่งไม่มีอุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลดังกล่าว

- การทดสอบ f เป็นการทดสอบเมื่อไม่ใช้อุปกรณ์ตั้งกล่าวแต่ทำการ Delay เวลาในการส่งขนาด 4-5 บิต

- การทดสอบ g การทดสอบในส่วนนี้ เป็นการทดสอบเพิ่มจากการทดสอบในข้อ f เพื่อเปรียบเทียบระหว่าง โน้ตเดมที่ออกแบบกับ โน้ตเดมที่มีชัย ในห้องทดลอง ของ ERICSSON รุ่น ZAT-2400-7 ซึ่งไม่มีอุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลดังกล่าว

### 5.2.2 ผลการทดสอบ

จากผลการทดสอบ c เมื่อทำการทดสอบที่อัตรา 1200 บิตต่อวินาที ไม่พบค่าแเรคเตอร์ ผิดพลาดเลข และในการทดสอบที่อัตรา 2400 บิตต่อวินาที พบว่าอัตราผิดพลาดค่าแเรคเตอร์ที่ พbmค่า ใกล้เคียงกับอัตราผิดพลาดค่าแเรคเตอร์ที่คำนวณได้ [31] จากอัตราผิดพลาดบิต  $2.1329 \times 10^{-6}$  (การทดสอบ b) อนึ่งในการทดสอบ c เมื่อทำการทดสอบโดยใช้อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูล แบบอะชิง โครนัสเป็นชิง โครนัส โดยไม่มีการ Delay เวลาในการส่ง พบว่าผลที่ได้ใกล้เคียง กับเมื่อมีการ Delay เวลาในการส่งขนาด 1 บิต เนื่องจากลักษณะการรับส่งข้อมูลของ ชิง โครนัส โน้ตเดมและการรับส่งข้อมูลอะชิง โครนัส เป็นแบบ Underspeed ซึ่งได้ผลจาก การทดสอบ d ซึ่งจะกล่าวถึงต่อไป สรุปว่าการใช้อุปกรณ์แปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิง โครนัส เป็นแบบชิง โครนัสไม่ทำให้เกิดข้อมูลผิดพลาดเพิ่มขึ้นในระบบ ผลการทดสอบแสดงในตาราง 5.1 และ 5.2

จากผลการทดสอบ d พบว่าอัตราผิดพลาดค่าแเรคเตอร์มีค่าสูงมาก จากการวิเคราะห์ ค่าแเรคเตอร์ที่ผิดพลาดพบว่า ค่าแเรคเตอร์ที่ได้รับผิดพลาดเนื่องจากการล้มข้อมูลด้วยลักษณะ นาฬิกาของชิง โครนัส โน้ตเดม เร็วกว่าอัตราการรับส่งข้อมูลอะชิง โครนัส (Underspeed) อนึ่ง จากการทดสอบเปรียบเทียบระหว่างการทำงานของ โน้ตเดมที่ออกแบบกับ โน้ตเดมที่มีชัย ทั่วไป ใน การทดสอบ d และ e พบว่า โน้ตเดมที่มีชัย ทั่วไป มีอัตราผิดพลาดค่าแเรคเตอร์สูงกว่า โน้ตเดมที่ออกแบบ แบบ สรุปได้ว่าลักษณะนาฬิกาของ โน้ตเดม ERICSSON เร็วกว่า โน้ตเดมที่ออกแบบ จากค่าอัตรา ผิดพลาดค่าแเรคเตอร์ที่ทดสอบ ค่า Channel Utilization ของการทดสอบ d และ e น้อย

สูตรคำนวณ Channel Efficiency

A = number of bits in ACK word (Frame)

C = bit rate (Channel capacity)

D = number of data bit per block

E = probability of a bit being in error

F = D + H

H = over head in asynchronous Protocol

(start bit + stop bit + parity bit + additional stop  
bit) \* block length + SOH + ETX + checksum character

I = propagation delay time and MIP interrupt

L = probability that a data and ACK frame is lost or damage

P1 = probability that a data frame is lost or damage

P2 = probability that an ACK frame is lost or damage

T = timeout interval

U = channel utilization (efficiency)

Assume I = 150 ms

$$T = A/C + 2I$$

$$U = \frac{D}{(L/(1-L))(F+CT)+(F+A+2CI)} \quad (5.1)$$

$$U = \frac{D}{(L/(1-L))(F+A+2CI)+(F+A+2CI)} \quad (5.2)$$

- a = การรับส่งข้อมูลในทางอุดกติ
- b = การรับส่งข้อมูลชิ้งโครนัส โดยอาศัยวงจรสแควร์แล็ดีส์แครมเบอร์ภายใน IC MC 6172 และ 6173 ผ่านช่ายสายโทรศัพท์
- c = การรับส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัส ที่มี Delay เวลาขนาด 1 สเต็ปบิต โดยผ่านวงจรแปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิ้งโครนัสเป็นชิ้งโครนัส ทำการรับส่งผ่านช่ายสายโทรศัพท์
- d = การรับส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัส ที่ไม่มีการ Delay เวลาและไม่ผ่านวงจรแปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิ้งโครนัสเป็นชิ้งโครนัส ทำการรับส่งผ่านช่ายสายโทรศัพท์
- e = การรับส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัส ที่ไม่มีการ Delay เวลาผ่านชิ้งโครนัสไม่เดเม ของ ERICSSON รุ่น ZAT 2400-7
- f = การรับส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัส ที่มี Delay เวลาขนาด 4-5 สเต็ปบิต แต่ไม่ผ่านวงจรแปลงการรับส่งข้อมูลแบบอะชิ้งโครนัส ทำการรับส่งผ่านช่ายสายโทรศัพท์
- g = การรับส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัส ที่มี Delay เวลาขนาด 4-5 สเต็ปบิต ผ่านชิ้งโครนัสไม่เดเม ของ ERICSSON รุ่น ZAT 2400-7

(1) = ข้อมูลที่ได้รับผิดพลาดอย่างมาก ซึ่งอ่านค่าได้ 0.8dB  
เนื่องจากส่งข้อมูลอะชิ้งโครนัสด้วยชิ้งโครนัสไม่เดเม

(2) = การคำนวณอัตราผิดพลาดของบล็อกข้อมูลคำนวณจาก  
อัตราคาดคะเนผิดพลาดในบล็อกข้อมูลขนาด 132 ไบต์

$$L = 1 - (1-P)^{132} \quad (5.3)$$

(3) = Channel Efficiency เป็นการคำนวณสำหรับอะชิ้งโครนัสโดยโคล

(4) = การคำนวณอัตราผิดพลาดคาดคะเนโดยคำนวณจาก

อัตราผิดพลาดของข้อมูลของคาดคะเน 12 บิต

$$P = 1 - (1-E)^{12} \quad (5.4)$$

	จำนวนบิตรหรือ ค่าแรคเตอร์ ที่ทดสอบ	จำนวนครั้ง ที่ทดสอบ	จำนวนบิตร ผิดพลาดที่ พบทั้งหมด	จำนวน Char ผิดพลาดที่พบ ทั้งหมด	อัตราบิตรผิดพลาด จากการรับส่งข้อมูล	อัตราค่าแรคเตอร์ ผิดพลาดจากการ ส่งค่าแรคเตอร์	อัตราผิดพลาดของ บล็อกข้อมูล ( L ) <sup>(2)</sup>	Channel Efficiency ( U ) <sup>(3)</sup>
a	--	--	--	--	--	--	--	0.56512
b	5,040,000	3	ไม่พบ	--	ต่ำกว่า $2 \times 10^{-7}$	--	--	0.56512
c	20000 char 20000x12x21	21	--	ไม่พบ	--	ไม่พบ	--	0.562674
d	2000 char (2000x11x5)	5	--	$3583^{(1)}$	--	0.5971666	1	0
e	2000 char (2000x11x3)	3	--	$4081^{(1)}$	--	0.680167	1	0
f	2000 char (2000x15x3)	3	--	14	--	$2.33 \times 10^{-3}$	0.265025	0.321630
g	2000 char (2000x15x3)	3	--	16	--	$2.6667 \times 10^{-3}$	0.297053	0.307614

ตาราง 5.1 ผลการทดสอบการรับส่งข้อมูลท่อตราช 1200 บิตต่อวินาที

	จำนวนบิตหรือ ค่าแรคเตอร์ ที่ทดสอบ	จำนวนครั้ง ที่ทดสอบ	จำนวนบิต ผิดพลาดที่ พบทั้งหมด	จำนวน Char ผิดพลาดที่พบ ทั้งหมด	อัตราบิตริดพลาด จากรับส่งข้อมูล	อัตราค่าแรคเตอร์ ผิดพลาดจากการ ส่งค่าแรคเตอร์	อัตราผิดพลาดของ บล็อกข้อมูล ( L ) <sup>(2)</sup>	Channel Efficiency ( U ) <sup>(3)</sup>
a	--	--	--	--	--	--	--	0.47145
b	5,040,000	4	12+6+22+3	--	$2.1329 \times 10^{-6}$	$2.5594 \times 10^{-5}$ <sup>(4)</sup>	$3.37281 \times 10^{-3}$	0.442945
c	20000 char  20000x12x21	21	--	13	--	$3.0952 \times 10^{-5}$	$4.07744 \times 10^{-3}$	0.442632
d	2000 char  (2000x11x3)	3	--	$3526^{(1)}$	--	0.58767	1	0
e	2000 char  (2000x11x3)	3	--	$5011^{(1)}$	--	0.835167	1	0
f	2000 char  (2000x15x3)	3	--	15	--	$2.5 \times 10^{-3}$	0.28137	0.25984
g	2000 char  (2000x15x3)	3	--	22	--	$3.667 \times 10^{-3}$	0.38426	0.22264

ตาราง 5.2 ผลการทดสอบการรับส่งข้อมูลที่อัตรา 2400 บิตต่อวินาที

มาก ซึ่งหมายความว่า ในการส่งข้อมูลจะมีข้อมูลพิດพลาดเกิดขึ้นในทุกบล็อก

จากผลการทดสอบ f พบว่าอัตราพิດพลาดค่าแรคเตอร์สูงกว่าเมื่อใช้อุปกรณ์เปล่งการรับส่งข้อมูลแบบชิ้งไครนัสเป็นแบบชิ้งไครนัส ผลการทดสอบ f และ g เปรียบเทียบกันพบว่า ไม่เดเมที่มีข่ายทั่วไปมีอัตราพิດพลาดค่าแรคเตอร์สูงกว่า ไม่เดเมที่ออกแบบเช่นกัน

สรุปผลการทดสอบ แสดงว่าข้อสันนิษฐานในการสร้างอุปกรณ์เปล่งการรับส่งข้อมูลแบบ อะชิ้งไครนัสเป็นแบบชิ้งไครนัส ถูกต้อง และ ค่า Channel Utilization ของระบบที่ใช้อุปกรณ์ดังกล่าวจะน้อยกว่า ค่า Channel Utilization ของระบบในอดีตเล็กน้อย

### 5.3 วงจรไฮบริด

ในงานวิจัยนี้ ได้ทำการทดสอบและวัดค่า Transmit/Receive Gain Variation (Insertion Loss) และ Transhybrid Rejection อันเป็นคุณสมบัติที่สำคัญของวงจรไฮบริด โดยทำการทดสอบดังนี้

- ทำการทดสอบการทำงานของวงจรไฮบริด ที่ทำการต่อให้ลดตัวย่อค่าความต้านทาน ขนาดต่างๆ ผลการทดสอบแสดงในตาราง 5.3
- ทำการคำนวณการทำงานของวงจรไฮบริด ด้วยโปรแกรม LEC [32] ผลการคำนวณแสดงในตาราง 5.4
- ทำการทดสอบการทำงานของวงจรไฮบริด โดยทดสอบผ่านชั้นขยายสายโทรศัพท์ คณาจารย์ วิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย ผลการทดสอบแสดงในตาราง 5.5

จากการทดสอบพบว่า ค่า Insertion Loss ของวงจรไฮบริดทางด้านส่งและด้านรับมีค่าประมาณ 0 dB ตามที่ออกแบบ และเมื่อทำการโหลดวงจรไฮบริดด้วยค่าความต้านทาน 604 โอห์ม ค่า Transhybrid Rejection ของวงจร มีค่า -43.829 dB ซึ่งเป็นค่าที่เหมาะสมสำหรับการทำงานของไม่เดเมที่ออกแบบ เมื่อทำการทดสอบผ่านชั้นขยายสายโทรศัพท์ ภายในคณาจารย์ วิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย พบว่า ค่า Transhybrid Rejection เท่ากับ -20 dB เนื่องจากค่าอินพีเดนซ์ของคู่สายโทรศัพท์ ขึ้นกับความถี่ที่ใช้ในคู่สายโทรศัพท์

ค่าอิมพีเดนซ์ของคู่สายโทรศัพท์ จึงมีไดมิเชพะค่าความต้านทานขนาด 600 โอห์มตามที่ออกแบบวงจรไฮบริดที่ออกแบบมีความสามารถในระดับหนึ่ง ซึ่งในที่นี้หมายความสำหรับใช้งานในชุมชนภายในคณะวิศวกรรมศาสตร์ อนึ่งสำหรับชุมชนสายขององค์การโทรศัพท์ซึ่งคุณสมบัติทางค่าอิมพีเดนซ์ของคู่สายมีค่าแตกต่างกันมาก แม้ทำการออกแบบวงจรไฮบริดแบบเล็งเลิศ เพื่อให้เหมาะสมสำหรับใช้งานกับชุมชนสายขององค์การโทรศัพท์ตั้งกล่าว โดยมีการเพิ่มค่าอิมพีเดนซ์ในวงจรไฮบริดค่า Transhybrid Rejection มีค่าสูงมาก -6 dB ทำให้วงจรที่ออกแบบไม่สามารถทำงานกับไมเดมตามที่ออกแบบไว้ได้ ในการพัฒนาในการใช้งานชุมชนสายขององค์การโทรศัพท์ จึงจำเป็นต้องออกแบบวงจรไฮบริดที่มีความสามารถปรับตัวเองได้ (Adaptive Hybrid)

ตาราง 5.3 ผลการทดสอบ ค่า Transhybrid Rejection ของวงจรไฮบริด เมื่อต่อให้ลดด้วยค่าความต้านทานต่างๆ

โหลดของวงจรไฮบริด (โอห์ม)	ค่า Transhybrid Rejection (db)
400	-13.914
450	-17.721
500	-21.411
550	-26.466
600	-43.829
650	-31.701
700	-24.437
750	-20.915
800	-15.391

ตาราง 5.4 ผลการคำนวณวงจรไฮบริด ด้วยโปรแกรม LEC ค่า Transhybrid Rejection ของวงจรไฮบริด เมื่อคิดให้ลดด้วยค่าความต้านทานต่างๆ

โหลดของวงจรไฮบริด (โอม)	ค่า Transhybrid Rejection (db)
400	-13.890
450	-16.781
500	-20.644
550	-26.868
600	-53.960
650	-28.344
700	-22.464
750	-19.208
800	-16.991

ตาราง 5.5 ผลการทดสอบวงจรไฮบริด ทดสอบผ่านข่ายสายโทรศัพท์ภายใน  
คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

Transmit and Receive Gain Variation (Insertion Loss)	$V_{tx}/V_1$	0 dB
	$V_1/V_{rx}$	0 dB
Transhybrid Rejection	$V_{tx}/V_{rx}$	-20 dB

#### 5.4 อุปกรณ์ติดต่อสื่อสารอัตโนมัติ

เมื่อได้รับคำสั่งให้หมุนโทรศัพท์อัตโนมัติ จากซอฟต์แวร์ควบคุมการติดต่อสื่อสารบน IBM PC การทำงานสามารถหมุนไปยังสถานีปลายทางได้ จากการทดสอบของจริงเตอร์เฟสโทรศัพท์ เมื่อกำการยกทูนบว่าอิมพีเดนซ์ของวงจรเป็นไปตามข้อกำหนด แรงดันไฟตรงของคู่สายโทรศัพท์ เมื่อทำการยกทูนบว่าอิมพีเดนซ์ของวงจรเป็นไปตามข้อกำหนด แรงดันไฟตรงของคู่สายโทรศัพท์ 5-8 โวลท์ การสื่อสารข้อมูลผ่านการคลัปปิ้งของกรานล์ฟอร์มเมอร์และวงจรอินเตอร์เฟสโทรศัพท์ทำงานได้ผลดี แต่ในตอนแรกลักษณะที่ผ่านการคลัปปิ้งของกรานล์ฟอร์มเมอร์มีกำลังต่ำมาก เนื่องจากค่า C ที่ใช้ไม่เหมาะสม เมื่อเปลี่ยน C เป็นขนาด 47 uf แล้ว ปรากฏว่าลักษณะคลัปปิ้งผ่านกรานล์ฟอร์มเมอร์ดีมาก และไม่มีผลของ Core Saturation ของกรานล์ฟอร์มเมอร์ตลอดระยะเวลาความถี่เสียง ทำให้การสื่อสารข้อมูลเป็นไปอย่างถูกต้อง

สำหรับวงจรตรวจจับลักษณะ Ringing Tone สามารถทำงานได้ตามที่ออกแบบ

#### 5.5 ระบบไปรษณีย์อิเล็กทรอนิกส์และวงจรนาฬิกาจีริ่ง

จากการทดสอบโดยทำการส่งข้อมูลล่วงหน้า ตามโทรศัพท์colon;การรับส่งข้อมูลในการโอนข้ายায়แฟ้มข้อมูล โดยทำงานร่วมกับวงจรนาฬิกาจีริ่งภายใต้การควบคุมของ Z-80 พบว่าสามารถทำงานได้ถูกต้องตามเวลาที่ออกแบบไว้

ในทำนองเดียวกันเมื่อทำการรับส่งข้อมูลอัตโนมัติ (Unattended Mail) พบว่า เป็นไปตามที่ออกแบบ และเมื่ออุปกรณ์รับส่งข้อมูลปลายทางทำงานก็สามารถทำการโอนข้ายায়จากหัวเรียวความจำเข้าไปเก็บในอุปกรณ์รับส่งข้อมูลปลายทาง ได้ตามต้องการ

#### 5.6 โปรแกรมโอนข้ายা�ยแฟ้มข้อมูล

จากการทดสอบโดยทำการโอนข้ายায়แฟ้มข้อมูล ในชั้นแรกยังไม่ทำการเก็บข้อมูลลงใน Disk แต่ให้แสดงทางจอภาพ พบว่าเมื่อทำการรับส่งข้อมูลที่อัตราการรับส่งข้อมูล 2400

บิตต่อวินาที มีข้อมูลสัญญาณ เนื่องจากเสียเวลาในการแสดงผลทางจอภาพทำให้การรับส่งข้อมูลไม่ทัน แต่เมื่อทำการรับส่งข้อมูลและเก็บลงใน Disk พบว่าข้อมูลที่ได้รับครบถ้วนในการรับส่งข้อมูล 1200 และ 2400 บิตต่อวินาที

### 5.7 โปรแกรมรักษาความปลอดภัยข้อมูล

การทดสอบพบว่าโปรแกรมสามารถทำการแปลง Plain Text ได้ ให้เป็น Cipher Text ได้ และเมื่อใส่รหัสที่ไม่ถูกต้อง Cipher Text ดังกล่าวไม่สามารถแปลงกลับมาเป็น Plain Text ที่ถูกต้องได้ แสดงว่าความปลอดภัยของข้อมูลตามโปรแกรมที่ออกแบบมีความปลอดภัยที่สูงมาก นอกจากนี้วิธีการที่ใช้ขนาดของ Cipher Text ที่ได้รับจะเท่ากับขนาดของ Plain Text เเดิม ซึ่งในโปรแกรมลักษณะ Super Key วิธีการที่ใช้จะสร้างขนาด Cipher Text มีขนาดใหญ่ขึ้น

ในการทดสอบ โดยการแก้ไขความใน Cipher Text ให้มีความแตกต่างของบิตจำนวน 1 บิต แล้วทำการแปลงข้อความ Cipher Text ให้กลับเป็น Plain Text โดยใช้รหัสที่ถูกต้อง พบว่า Plain Text ที่ได้มีข้อความผิดพลาดเพียง 1 บิต เพียงแต่ว่าเปลี่ยนตำแหน่งของค่าแรกเตอร์ไป ตามมาตรฐานของ DES จากผลการทดสอบพบว่าโปรแกรมดังกล่าวมีความเหมาะสมในการล็อกสาร์ข้อมูล เนื่องจากไม่มีผลของ Error Propagation ของข้อมูลผิดพลาดเหมือนกับการสแกนมเนอร์ข้อมูล ซึ่งจะมี Error Propagation เท่ากับค่ากำลังของอนุกรมกำลังที่ใช้

### 5.8 โปรแกรมจำลองการจัดการของ IBM PC

การทำงานของโปรแกรมจำลองการจัดการของ IBM PC เช่น DIR และ Type ทำงานได้ดีพอสมควร แต่ในการทำงานในทางปฏิบัติจำเป็นต้องอาศัยโปรแกรม editor ที่มีความสามารถมากกว่านี้ เช่น คำสั่งหาคำ หรือไปที่หน้าแรก หรือหน้าสุดท้ายเป็นต้น อย่างไรก็ตามโปรแกรม Type สามารถลิบทหารหัสความเป็นหน้าหน้าได้ตามที่ออกแบบ และ DIR สามารถอ่านรายความละเอียดในการค้นหา File ได้ตามที่ออกแบบ

### 5.9 การทดสอบโปรแกรมอื่น ๆ

โปรแกรม Remote เป็นโปรแกรมที่มีฟังก์ชันการทำงาน 2 ส่วนคือ

1. Request เพื่อเรียกแฟ้มข้อมูลของเครื่องทางด้านสถานีปลายทาง
2. Remote DIR เพื่อเรียกให้แสดงแฟ้มข้อมูลของเครื่องทางสถานีปลายทาง

โปรแกรมดังกล่าว ทำงานโดยใช้ไฟล์ Tkinter โอนข้อมูลไปยังไฟล์ XML ซึ่งจากการทดสอบ สามารถโอนข้อมูลได้ เช่นเดียวกับซอฟต์แวร์ควบคุมการติดต่อสื่อสารทั่วไป

สรุปผลการทดสอบซอฟต์แวร์ต่างๆที่พัฒนาขึ้น พบว่าซอฟต์แวร์โดยส่วนใหญ่สามารถทำงานได้ตามที่ออกแบบไว้ และ โปรแกรมที่เขียนไว้ไม่ลักษณะเป็นโมดูลอยู่แล้วสามารถทำการตัดเปล่งและพัฒนาเพิ่มเติมได้ง่าย