



ปีการศึกษา 2532

การสื่อสารข้อมูลโดยผ่านคลื่นความถี่วิทยุ

โดย

นางสาวกรชดี ไช้สิทธิ์ 291004

นายคณศ นินทร์สุขกิจ 291015

นายพงศ์รัช ริมดลิต 291145

อาจารย์ที่ปรึกษา

อ.พลผดุง ผดุงกุล



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการ
ไปว่ากรณีโดยทั้งสี่บ ลึกทั้งห้าเบีให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างถึงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ปริญญาโท ประจำปีการศึกษา 2532

เรื่อง การสื่อสารข้อมูลโดยผ่านคลื่นความถี่วิทยุ
DATA TRANSMISSION BY RADIO FREQUENCY

ผู้จัดทำ

- | | | | |
|---------|---------|---------------|---------|
| 1. น.ส. | กรชูลี | ใช้สภิตย์ | 29.1004 |
| 2. นาย | คณิศ | นิพัทธ์สุขกิจ | 29.1015 |
| 3. นาย | พงศ์วัช | ริมดุสิต | 29.1145 |

อาจารย์ที่ปรึกษา

(อาจารย์ พลผดุง ผดุงกุล)

m

การสื่อสารข้อมูล โดยผ่านคลื่นความถี่วิทยุ
DATA TRANSMISSION BY RADIO FREQUENCY

กรซูลี ใช้สถี่ตย์ 29.1004

คณศ นินท์สขกจ 29.1015

พงค์ธวัช รีมดลิต 29.1145

อาจารย์ที่ปรึกษา :

อาจารย์นลนดง ผดุงกุล

ปีการศึกษา 2532

บทคัดย่อ

โครงการนี้ทำขึ้นเพื่อใช้ในการติดต่อระหว่างระบบที่ควบคุมด้วยไมโครโปรเซสเซอร์ (Microprocessor) 2 ระบบหรือมากกว่า กล่าวคือในระบบรวมทั้งหมดจะประกอบด้วยตัวแม่ (MASTER) และตัวลูก (SLAVE) โดยรหัสของเครื่องตัวลูก (ADDRESS) นั้นใช้ตัวเข้ารหัส (Encoder) และตัวถอดรหัส (Decoder) แบบ 2 สถานะ 8 บิต ฉะนั้นจึงสามารถมีเครื่องลูกได้ทั้งหมด 2^8 เครื่อง การติดต่อกันของแต่ละเครื่องนั้นทำได้โดยให้ตัวแม่เป็นตัวเรียกตัวลูกโดยส่งรหัสของตัวลูกมอดูเลท (Modulate) ไปกับความถี่วิทยุย่านความถี่ประมาณ 300 เมกะเฮิรตซ์ (Megahertz) เมื่อตัวลูกรับสัญญาณได้ก็จะทำการดีมอดูเลท (Demodulate) แล้วนำรหัสที่ได้มาเปรียบเทียบกับรหัสของตัวเองที่เราตั้งไว้ที่ตัวถอดรหัส ถ้าตรงกันตัวถอดรหัสจะมีเอาพุท (output) ออกไปทำการอินเตอร์รัพท์ (Interrupt) หน่วยประมวลผลกลาง (CPU) ของระบบตัวลูกเครื่องนั้น แล้วตัวลูกก็จะส่งสัญญาณตอบรับการอินเตอร์รัพท์ (INTACK) กลับมาที่ตัวแม่จากนั้นตัวแม่ก็จะเริ่มติดต่อกับตัวลูกเครื่องนั้น โดยไม่เกี่ยวข้องกับเครื่องอื่น โดยจะมีการติดต่อกันเป็นอะซิงโครนัส (Asynchronous) โดยใช้ 8251 เป็นพอร์ตอนุกรม (Serial Port) แบบฮาล์ฟดูเพล็กซ์ (Half duplex) และมีอัตราไบต์ (Buad Rate) เท่ากับ 9600 ใช้กับหน่วยประมวลผลกลางเบอร์ 8088 ในการติดต่อและใช้ความถี่วิทยุย่าน 300 เมกะเฮิรตซ์ เป็นคลื่นพาห้โดยเป็นการผสมคลื่นแบบพัลส์โค้ด (Pulse Code Modulation)

DATA TRANSMISSION BY RADIO FREQUENCY

KONCHULEE CHAISATID 291004

KANESE NIPATSUKKIT 291015

PONGTHAWAT RIMDUSIT 291145

ADVISER

POLPADUNG PADUNGKUL

YEAR 1989

ABSTRACT

THIS PROJECT IS MADE FOR CONTACT BETWEEN SYSTEM WHICH IS CONTROLLED BY TWO SYSTEM OR MORE MICROPROCESSOR. IN SYSTEM IS CONSIST OF MASTER AND SLAVE. ADDRESS OF SLAVE USES TWO STATES EIGHT BITS TYPE ENCODER SO WE CAN USE 2^8 SLAVES. THE COMMUNICATION OF EACH SYSTEM WORKING CALLS SLAVE BY SEND CODE OF SLAVE 'S ADDRESS AND MODULATE WITH , 300 MHz , WHEN SLAVES RECIEVE THIS CODE , THEY WILL DECODE THIS CODE AND COMPARE WITH THEIR ADRESSES IF IT 'S IN THE SAME THE DECODER (ONLY ONE SLAVE) ,A DECODER WILL SEND OUTPUT. THIS OUTPUT WILL INTERRUPT A CPU OF SLAVE AND SLAVE WILL SEND INTERRUPT ACKNOWLEDGE BACK TO THE MASTER. THEN THE MASTER CAN CONTACT WITH ONLY THIS SLAVE.

THE COMMUNICATION IS ASYNCHRONUS TYPE BY 8251 , SERIAL PORT , AND COMMUNICATION IS HALF DUPLEX WHICH HAS 9600 BAUD RATE.CPU 'S 8088THIS PROJECT IS MADE FOR COMMUNICATION BETWEEN SYSTEM.

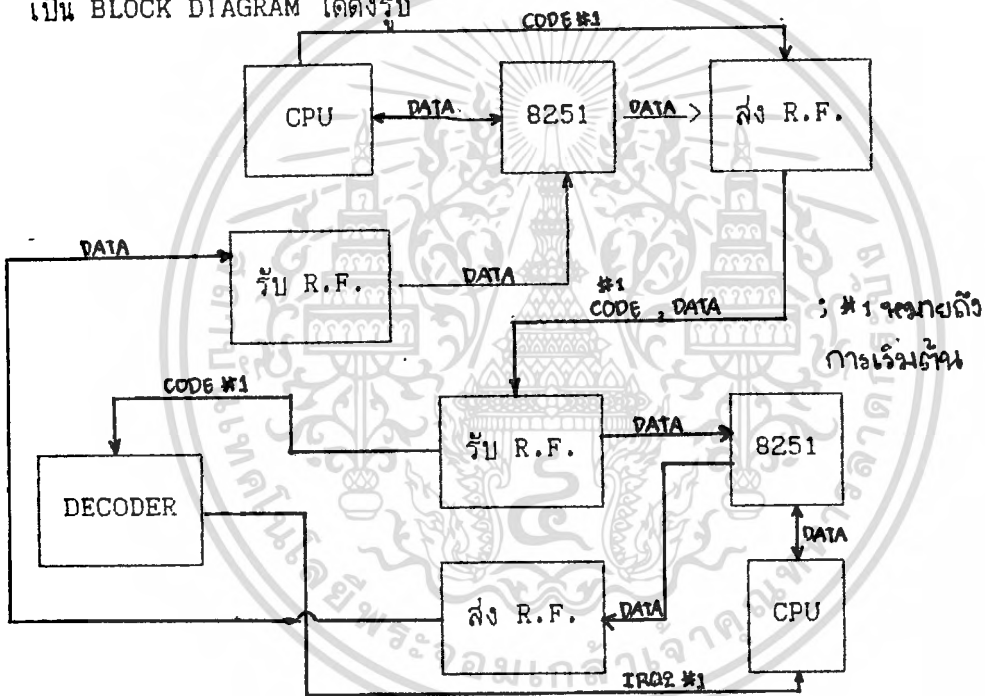
สารบัญ

	หน้า
บทที่ 1 บทนำ	1
บทที่ 2 เครื่องส่งและเครื่องรับ	3
-เครื่องส่ง	3
-เครื่องรับ	9
-การทำงานของ MM53200	12
-วงจรภาครับส่ง	14
บทที่ 3 ลักษณะการทำงานของวงจร INTERFACE ในการทดลอง	18
-HARDWARE ที่เกี่ยวกับ 8251	18
-โครงสร้างภายในของ 8251	23
-SOFTWARE ของ 8251	24
-วงจรที่ใช้ในการ INTERFACE ของ SLAVE	26
-วงจรที่ใช้ในการ INTERFACE ของ MASTER	27
บทที่ 4 การอินเตอร์รัปต์	28
-การโปรแกรม 8259	28
บทที่ 5 นิธิการและรูปแบบในการติดต่อรับส่งข้อมูล	33
-ลักษณะการติดต่อแบบโปรโตคอล	34
-ลักษณะการทำงานของโปรแกรมรับและส่งข้อมูล	36
บทที่ 6 ผลการทดลอง	41
บทที่ 7 สรุปผลการทดลองและวิจารณ์	45
ภาคผนวก	46
กิตติกรรมประกาศ	
เอกสารอ้างอิง	

บทที่ 1

บทนำ

ในปัจจุบันนี้ระบบการสื่อสารข้อมูลเป็นสิ่งที่มีความจำเป็นในวงการคอมพิวเตอร์มากขึ้นเรื่อยๆ ฉะนั้นการพัฒนาระบบการสื่อสารข้อมูลจึงเป็นสิ่งที่ความแก่การสนับสนุน ใครงานนี้ทำขึ้นเพื่อศึกษาระบบการสื่อสารระหว่างระบบที่มีไมโครโปรเซสเซอร์ควบคุมหลายระบบโดยจะต้องมีเครื่องหนึ่งเป็นตัว MASTER ส่วนเครื่องที่เหลือก็จะเป็นตัว SLAVE ซึ่งสื่อกลางของการติดต่อทั้งหมดเป็นคลื่นความถี่วิทยุที่ความถี่ 300 MHz เราสามารถเขียนระบบการติดต่อนี้เป็น BLOCK DIAGRAM ได้ดังรูป



เริ่มต้นจากการที่ CPU ของตัว MASTER ต้องการติดต่อกับเครื่องตัว SLAVE ตัวใดตัวหนึ่ง CPU ก็จะทำการส่ง ADDRESS ของตัว SLAVE ที่ต้องการจะติดต่อด้วย (เลือกโดย software) ไปเข้ารหัสโดยใช้ IC เบอร์ MM53200 จากนั้นก็นำสัญญาณจากตัวเข้ารหัสนี้ไป Modulate ก็คลื่นพาที่ความถี่ 300 MHz ส่งออกอากาศไป

ที่ตัว SLAVE ทุกตัวจะสามารถรับสัญญาณที่ส่งออกไปนี้ได้ จากนั้นตัว SLAVE จะนำสัญญาณนี้ไปทำการ Demodulate แล้วนำสัญญาณนี้ไปถอดรหัสโดยใช้ IC เบอร์ MM53200 ซึ่งเราจะตั้งรหัสไว้ก่อนแล้ว ตัวถอดรหัสนี้ก็จะทำการเปรียบเทียบรหัสของสัญญาณที่เข้ามากับรหัสที่ตั้งไว้ว่าตรงกันหรือไม่ ถ้าตรงกันตัวถอดรหัสนี้ก็จะส่ง output ออกมาค่าหนึ่งซึ่งเราจะนำเอา output นี้ไปใช้ในการ INTERRUPT CPU ของตัว SLAVE ตัวนั้นเมื่อ CPU ถูก INTERRUPT แล้วก็ส่งสัญญาณ CS (CHIP SELECTED) ออกไปให้ 8251 เพื่อที่จะส่งสัญญาณ ACK ตอบรับการติดต่อไปยังเครื่อง MASTER ในขณะที่เครื่อง SLAVE ตัวอื่นๆก็จะ

an imitation of diavinity

สามารถทำงานต่อไปได้โดยไม่เกี่ยวข้องกับการติดต่อนี้

การติดต่อระหว่างเครื่องทั้งสองต่อไปนี้จะใช้ PROTOCOL แบบ XMODEM ซึ่งจะกล่าวรายละเอียดในบทต่อไป

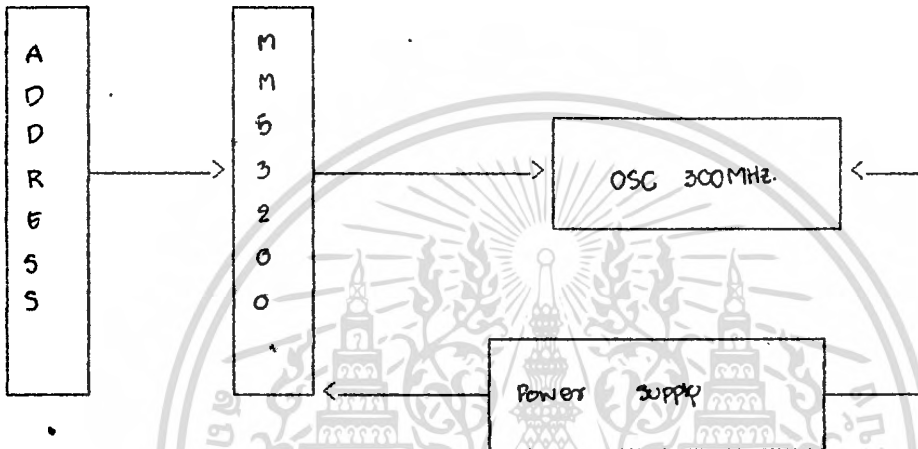


เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 2

เครื่องส่งและเครื่องรับ

จะขออธิบายถึงเฉพาะส่วนของเครื่องส่ง R.F. เท่านั้น ส่วนระบบการติดต่อระหว่าง CPU กับ PORT (8251) จะกล่าวต่อไปภายหลัง ลักษณะของภาคส่งเป็นดังรูป



ตัว MM 53200 เป็นตัว Encoder ซึ่งจะอธิบายตัวของมันต่อไป ในที่นี้ขอให้ทราบว่า MM 53200 เป็นตัวบังคับให้เกิดการออสซิลเลท คือเมื่อเอาพุทของ MM 53200 มีสถานะสูง (ใกล้ระดับไฟเลี้ยง) จะมีผลทำให้วงจร OSC (ออสซิลเลเตอร์) เกิดการออสซิลเลทที่มีความถี่ในย่าน 300 MHz แต่ถ้าเอาพุทของ MM 53200 อยู่ในสถานะต่ำ (ใกล้ระดับกราวด์) จะมีผลให้วงจร OSC หยุดการทำงานเมื่อวงจร OSC เกิดการออสซิลเลทที่ความถี่นี้ คลื่นนี้จะเป็นคลื่นพาห้ของสัญญาณเอาพุทจาก MM 53200 เพื่อส่งออกอากาศไป ลักษณะเช่นนี้อาจกล่าวได้ว่าเครื่องส่งแบบนี้ทำงานในแบบของ Pulse Modulation

หัวใจของวงจรในภาคนี้ คือวงจรกำเนิดความถี่ (Oscillator) หลักการเกิดการ Oscillate มี 2 ประการคือ

1. เฟสชิฟท์ (Phase shift) รอบลูป (Loop) ของระบบมีค่ารวมกันเป็น 0° หรือ $2n\pi$ radian พอดี
2. อัตราการขยายรอบลูป (Loop gain) มีค่าเป็น 1 พอดี ถ้าต้องการให้ขนาดของสัญญาณที่ได้จากการออสซิลเลทมีขนาดคงที่

วงจรออสซิลเลทแบ่งได้เป็น 2 แบบ

1. วงจรออสซิลเลทคลื่นรูป SINE

2. วงจรออสซิลเลทแบบไม่ใช่คลื่นรูป SINE เช่น รูปสี่เหลี่ยม เป็นต้น
 ในโครงการนี้เราใช้วงจร OSC แบบคลื่นรูป SINE

วงจร OSC คลื่นรูป SINE จะให้กำเนิดสัญญาณคลื่นรูป SINE ออกมาตลอดเวลา โดยมีขนาดและความถี่คงที่ ชนิดของวงจร OSC แบบนี้แบ่งได้จากอุปกรณ์ที่ใช้ ซึ่งแบ่งได้เป็น

- วงจร OSC ที่ใช้ LC
- วงจร OSC ที่ใช้ RC
- วงจร OSC ที่ใช้ Crystal

ลักษณะเฉพาะของแต่ละแบบคือ

1. วงจร OSC ที่ใช้ LC

- ความถี่เปลี่ยนแปลงได้ง่าย
- โดยทั่วไปเสถียรภาพของความถี่ไม่ดี
- มักใช้กันโดยทั่วไป
- ใช้ในย่านความถี่สูง

2. วงจร OSC ที่ใช้ RC

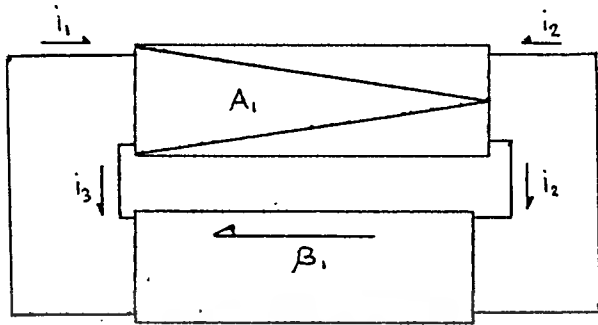
- ใช้ในช่วงความถี่ต่ำ
- ความถี่สามารถเปลี่ยนแปลงได้
- เสถียรภาพของความถี่ไม่ดี

3. วงจร OSC ที่ใช้ Crystal

- เสถียรภาพของวงจรดีเป็นพิเศษ
- ใช้ในย่านความถี่สูง
- การทำให้ความถี่เปลี่ยนแปลงทำได้ยาก

จากคุณสมบัติของวงจรทั้ง 3 แบบ จะเห็นว่าเราต้องการวงจร OSC ที่มีความถี่สูง เราจึงเลือกใช้วงจร OSC แบบที่ใช้ LC

ต่อไปจะกล่าวถึงการออสซิลเลท โดยอุปกรณ์ที่ใช้เป็นลักษณะของกระแส คือเป็นทรานซิสเตอร์ เนื่องจากทรานซิสเตอร์ทำงานในลักษณะกระแส ดังนั้นการป้อนกลับมาทางด้านสัญญาณเข้าจะต้องอยู่ในรูปของกระแสเช่นกัน เราสามารถเขียนโครงสร้างของวงจรได้ดังรูป



จากรูปค่า A_1 และ β_1 จะเท่ากับ

$$A_1 = i_2 / i_1$$

$$\beta_1 = i_3 / i_2$$

การออสซิลเลทจะเริ่มเมื่อ $i_1 < i_3$ และที่ $i_1 = i_3$ การออสซิลเลทจะเริ่มมีค่า

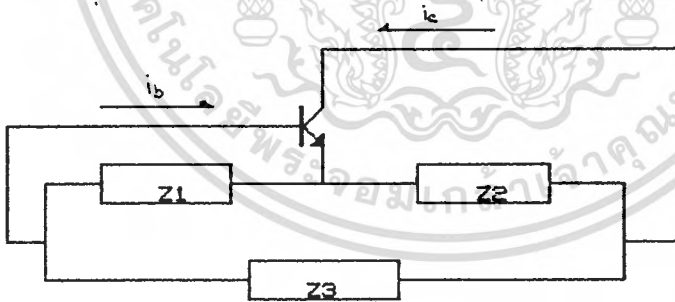
คงที่

$$A_1 * \beta_1 = i_3 / i_1 > 1 \quad (\text{เริ่มการออสซิลเลท})$$

$$A_1 * \beta_1 = i_3 / i_1 = 1 \quad (\text{ออสซิลเลทแบบต่อเนื่อง})$$

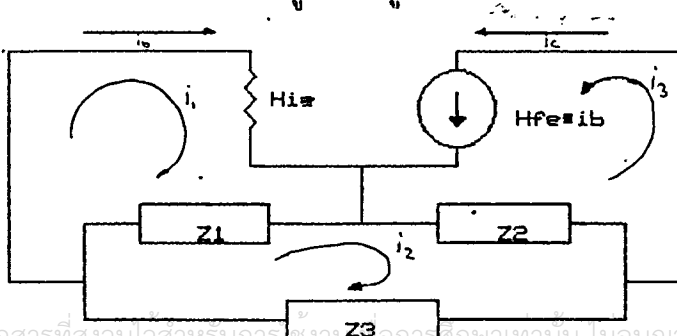
ในวงจรที่ใช้ในโครงงานนี้เป็นวงจร OSC แบบ Hartley จะขออธิบายวงจรแบบนี้

จากรูป



รูปที่ 1 แสดงวงจร OSC แบบเชื่อมต่อสามจุด

เราสามารถเขียนเป็นวงจรสมมูลได้ดังรูป



รูปที่ 2 แสดงวงจรสมมูลของวงจรรูปที่ 1

จากรูปจะได้ว่า

$$(h_{fe} + Z_1) i_1 - (Z_1 * i_2) = 0$$

$$(-Z_1 * i_1) + (Z_1 + Z_2 + Z_3) i_2 + (Z_2 * i_3) = 0$$

เพราะว่า $i_1 = i_b$, $i_3 = i_c = h_{fe} * i_b$ ดังนั้นสมการ(1) จะได้เป็น

$$(h_{fe} + Z_1) i_b - (Z_1 * i_2) = 0$$

$$(h_{fe} * Z_2 - Z_1) i_b + (Z_1 + Z_2 + Z_3) i_2 = 0$$

ตามสมการบนจะได้คำตอบที่ต่อเมื่อ $i_b = 0$ และ $i_2 = 0$ ดังนั้นสัมประสิทธิ์ดีเทอ

มิแนนท์ จะต้องเป็น $= 0$

$$= (h_{fe} + Z_1)(Z_1 + Z_2 + Z_3) + Z_1(h_{fe} * Z_2 - Z_1)$$

$$= h_{fe}(Z_1 + Z_2 + Z_3) + Z_1(Z_2(1+h_{fe}) + Z_3) = 0 \quad \text{---(3)}$$

ถ้าค่า Z_1 , Z_2 และ Z_3 เป็นค่า reactance จริงๆ แล้ว jX_1 , jX_2 และ jX_3

จากสมการที่(3) จะมีค่าเป็น

$$jh_{fe}(X_1 + X_2 + X_3) - X_1 * X_2(1+h_{fe}) - X_1 * X_3 = 0$$

และจากจำนวนจินตภาพและจำนวนจริงจากสมการบนทำได้ว่า

$$X_1 + X_2 + X_3 = 0 \quad \text{-----(4)}$$

$$X_2(1+h_{fe}) + X_3 = 0 \quad \text{-----(5)}$$

สมการที่(4) จะแสดงข้อกำหนดของความถี่สัญญาณ ส่วนสมการที่(5) จะแสดงข้อกำหนดของคิกดาสัญญาณ จากสมการที่(5) จะได้ว่า

$$X_2 = -(X_3)/(1+h_{fe}) \quad \text{-----(6)}$$

จากสมการนี้จะเห็นว่า X_2 และ X_3 เป็นค่า reactance ชนิดต่างกันแทนสมการที่(6) ลงในสมการที่(4) ทำให้

$$X_1 = -(h_{fe} * X_3)/(1+h_{fe}) \quad \text{-----(7)}$$

จากสมการนี้จะเห็นว่าค่า X_1 และ X_3 เป็นค่า reactance ต่างชนิดกันและจากสมการที่(6) และ (7) จะได้ว่า

$$h_{fe} = X_1 / X_2$$

ผลจากสมการเหล่านี้สรุปได้ว่า

1. ค่า reactance ของ X_1 และ X_2 จะต้องเป็นคอนและชนิดกับ X_3

2. ค่า reactance ต่างๆ ควรจะเป็นตามข้อกำหนดดังนี้

$$|X_2| < |X_3|, |X_1| < |X_3|$$

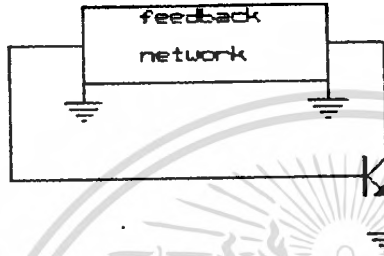
เอกสาร 3. h_{fe} ควรจะมีค่าเป็น $h_{fe} = X_1 / X_2$ จากการศึกษานี้ ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่าค่า h_{fe} ในข้อ 3 เป็นค่าที่การออสซิลเลท เป็นแบบอิมิตัวแล้ว ขอให้ในกรณีของการนำไปใช้

เริ่มการออสซิลเลท ค่า h_{fe} ควรจะเป็นมากกว่า X_1 / X_2

ส่วนข้อ 1 กับข้อ 2 จะทำให้ได้วงจรพื้นฐานเป็น 2 แบบคือแบบ Hartley กับ Colpits คือเป็น Hartley เมื่อ X_1 และ X_2 เป็น L และ X_3 เป็น C ส่วนเป็น Colpits เมื่อ X_1 และ X_2 เป็น C และ X_3 เป็น L

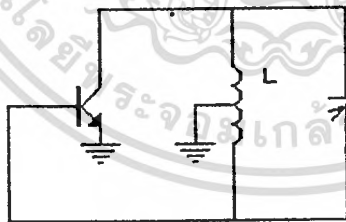
จากรูป



รูปที่ 3 แสดงวงจร OSC แบบ Common Emitter

เป็นวงจรแบบอิมิตเตอร์ร่วม (common emitter) จะเห็นว่า phase shift ของวงจรบ่อนกลับต้องมีค่าเป็น 180° เพราะตัวขยายแบบคอมมอนอิมิตเตอร์เองก็มีเฟสที่ต่างกันระหว่างอินพุทกับเอาพุทอยู่ 180° อยู่แล้ว ซึ่งจะทำให้ phase shift รอบลูปมีค่าเป็น 360° พอดี

ในโครงงานนี้เราใช้วงจร OSC แบบ common emitter ชนิด Hartley (Hartley Oscillator)



รูปที่ 4 แสดงวงจร OSC แบบ HARTLEY

จากรูปสามารถอธิบายได้ว่า เมื่อตัวเหนี่ยวนำและตัวเก็บประจุเกิด resonance จะเสมือนเป็นความต้านทานค่าหนึ่งต่ออยู่ทางด้าน Collector ของทรานซิสเตอร์ ดังนั้น จะเกิดการบ่อนกลับทาง Base จาก Collector โดยมี phase shift เป็น 180° เนื่องจากเป็นวงจรแบบ common emitter นอกจากนี้ยังมี phase shift อีก 180° เนื่องจากจุดเก็บของตัวเหนี่ยวนำ จึงทำให้เกิดการออสซิลเลทได้โดยที่ความถี่ของการออสซิลเลทจะเท่ากับ

$$F_o = 1/2\pi\sqrt{LC}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ไว้เพื่อใช้ในการเรียนการสอนเท่านั้น ไม่สามารถนำข้อมูลไปใช้ในการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การปรับเลือกความถี่อื่นมาใช้ ฉะนั้นเราจึงสามารถคำนวณหาค่า L ได้เมื่อกำหนดให้ค่า C มีค่าเท่ากับ 15 PF จากสมการ

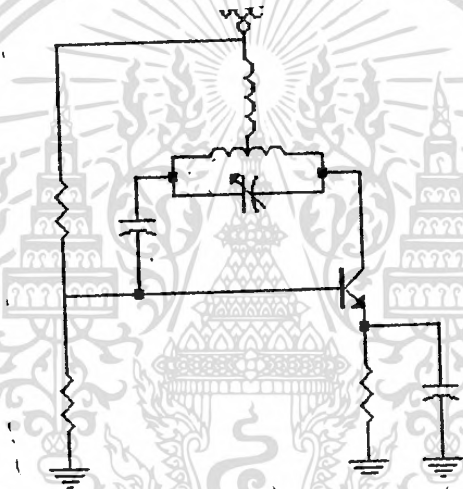
$$F_o = 1/2\pi\sqrt{LC}$$

$$300*10^6 = 1/2\pi\sqrt{L*15*10^{-12}}$$

$$L = 18.8 \text{ nH}$$

ซึ่งเป็นค่าที่น้อยจึงเลือกทำ L บนลายทองแดง

วงจรจริงที่ใช้ในโครงงานนี้เป็นดังรูปโดยแสดงวงจร Bias และตัวเก็บประจุ Bypass ไว้ด้วยที่ขา emitter เพื่อใช้ในการเพิ่ม gain ที่ความถี่สูง



รูปที่ 5 แสดงวงจรจริงที่ใช้ร่วมการ BIAS

ในวงจรจริงที่ใช้งานนั้นเนื่องจากตัว MASTER กับ ตัว SLAVE นั้นมีส่วนที่ทำงานไม่เหมือนกันกล่าวคือตัว MASTER นั้นจะต้องมีการเลือก ADDRESS ของเครื่อง SLAVE ด้วย จึงต้องมีการใส่ตัว ENCODE ที่วงจรของตัว MASTER ดังจะขออธิบายวงจรดังนี้

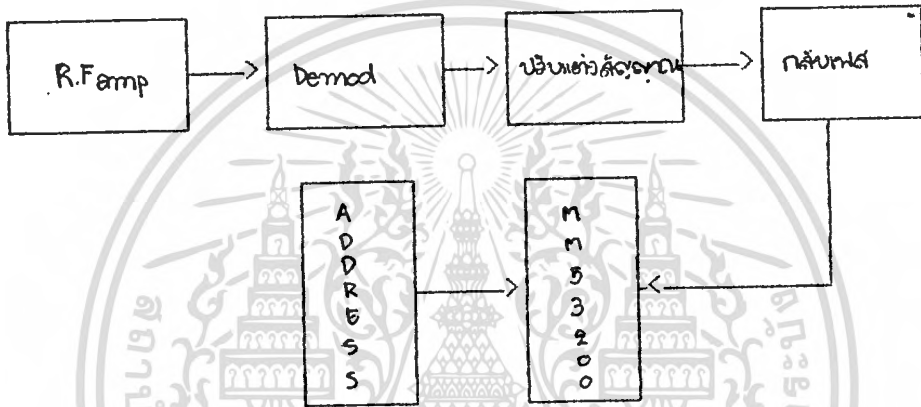
จากตัว ENCODER และจาก 8251 ก็จะมีสัญญาณให้กับ MULTIPLEXER เพื่อเลือกสัญญาณออกไปใช้เพียงสัญญาณเดียวจากนั้นเราก็ใช้สัญญาณมาควบคุมตัว MULTIPLEXER ซึ่งจะต้องคุม 2 ขาคือขา 11 ซึ่งจะเป็นตัวเลือกว่าจะให้สัญญาณตัวไหนออกมาใช้งาน ส่วนอีกขา คือขา 6 ซึ่งใช้ควบคุมการ enable การทำงาน สัญญาณทั้งสองนี้ได้มาจากการ out port address 1 bit ในส่วนนี้ทั้ง IC ENCODER และ MULTIPLEXER เราใช้ไฟเลี้ยงขนาด 5 โวลต์แต่เพื่อให้การส่งมีคุณภาพดีขึ้นคือสามารถส่งได้ไกลที่สุด จึงให้ภาคส่งมีขนาดไฟเลี้ยง 9 โวลต์ และขยายสัญญาณที่จะส่งให้มีขนาด 9 โวลต์ด้วยซึ่งทำได้โดยการขยายโวลต์ด้วยทรานซิสเตอร์ต่อเป็นแบบสวิตซ์ซึ่ง เมื่อมีสัญญาณเข้ามาที่ขาเบสให้ทรานซิสเตอร์ทำงานสัญญาณ output เป็น 9 โวลต์และเมื่อไม่มีสัญญาณที่ขาเบสทรานซิสเตอร์ก็จะ



อากาศไป ส่วนในตัว SLAVE นั้นจะมีการส่งสัญญาณเพียงของ 8251 เท่านั้น เราจึงใช้ตัว MULTIPLEXER เพื่อควบคุมการทำงานของภาคนี้เท่านั้นแล้วนำสัญญาณที่จะส่งมาขยายเช่นเดียวกับของตัว MASTER

เครื่องรับ

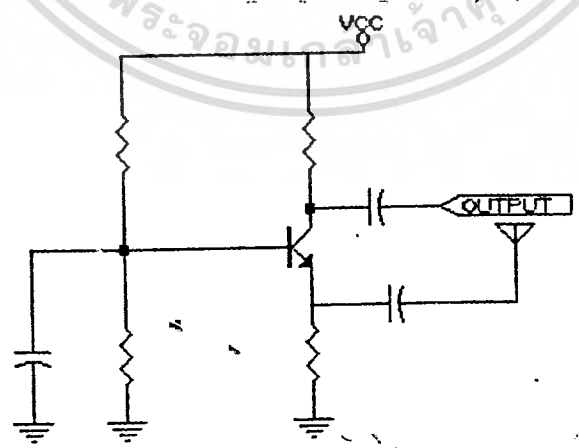
หลักการของเครื่องรับสามารถเขียนเป็น Block Diagram ได้ดังนี้



จะขออธิบายวงจร โดยแบ่งเป็นส่วนๆ เพื่อความเข้าใจได้ง่ายดังต่อไปนี้

R.F. Amplifier

เนื่องจากสัญญาณที่เข้ามาทางสายอากาศนั้นมีค่าต่ำมาก ฉะนั้นก่อนที่จะนำสัญญาณนี้ไปใช้จึงควรที่จะขยายสัญญาณก่อน ซึ่งวงจรขยายเป็นดังรูป



รูปที่ 6 แสดงวงจร R.F. Amplifier

เป็นวงจรขยายสัญญาณแบบ Common Base เนื่องจากวงจรถ่ายแบบนี้จะให้

นอกจากนี้ยังสามารถรับสัญญาณที่สูงกว่าวงจรถ่ายแบบอื่นคือกล่าวคือมีช่วงของ Band Width กว้างจึงนำมาใช้ขยายสัญญาณในโครงงานนี้ได้เป็นอย่างดี อัตราขยายของวงจรถ่ายแบบนี้มีค่า

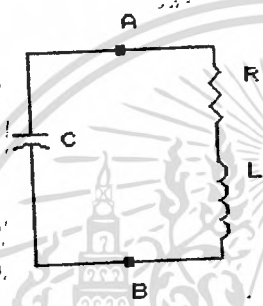
เท่ากับ

$$A_v = Z_e / Z_E$$

วงจรเลือกความถี่ (Demodulation)

เมื่อได้ขนาดของสัญญาณใหญ่พอสมควรแล้ว เราจะนำสัญญาณนี้มาแยกเอาคลื่นพาห์ออกโดยใช้วงจรเลือกความถี่

วงจรนี้จะประกอบด้วย Tank Circuit ซึ่งประกอบด้วยตัวเหนี่ยวนำและตัวเก็บประจุดังรูป



รูปที่ 7 แสดง PARALLEL RESONANCE

ที่ความถี่ Resonance จะทำให้ค่า $X_C = X_L$ ซึ่งหาความถี่นี้ได้จากสมการ

$$\omega_0 = 1/\sqrt{LC}$$

ที่ความถี่นี้ทำให้ค่า Impedance ระหว่างจุด A กับ B มีค่าสูงสุด ทำให้กระแสไหลผ่านได้น้อยที่สุด ในที่นี้เราตั้ง f_0 ไว้ที่ 300. MHz ทำให้เราสามารถตัดสัญญาณคลื่นพาห์ออกไปได้ เราสามารถคำนวณค่าของ L ที่ใช้ได้เมื่อตั้งค่า C ไว้ที่ 4 pF

$$L = 1 / (4 * 10^{-12}) * (2 * 300 * 10^6)^{-2}$$

$$= 70 \text{ nH}$$

ในวงจรจริงเราใช้ล็กจูนที่แกนเป็นเฟอร์ไรท์ (ferrite) พันลวดไว้ประมาณ 1 รอบครึ่ง นอกจากนี้เราใช้ $R_{f.c.}$ เป็นตัวช่วยตัดสัญญาณคลื่นพาห์ที่ยังหลงเหลืออยู่อีกทีหนึ่ง

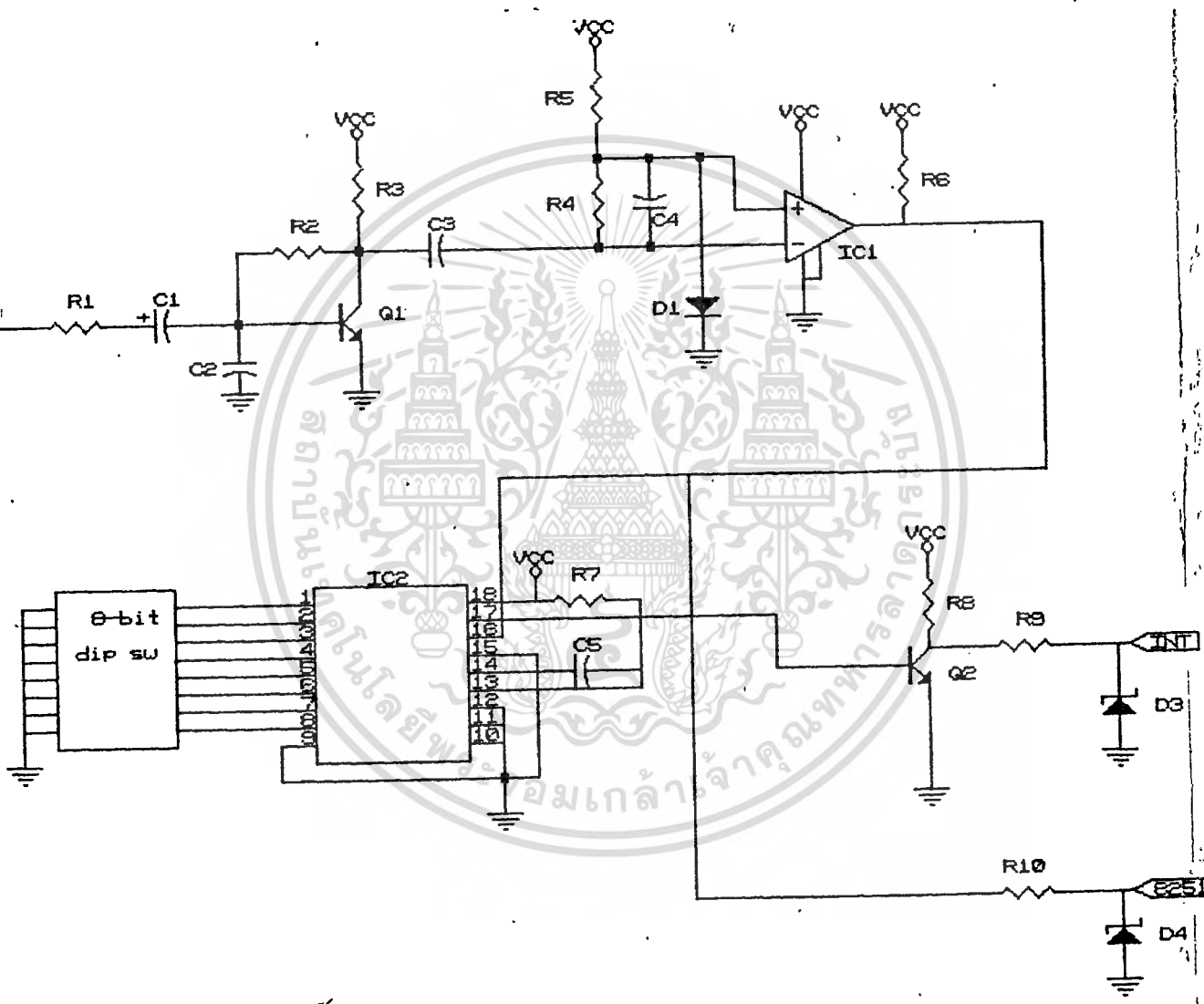
วงจรปรับแต่งสัญญาณและกลับเฟส

เมื่อได้สัญญาณ output จากภาค Demodulate แล้วเรายังไม่สามารถนำสัญญาณนี้ไปใช้งานได้ เนื่องจากขนาดของสัญญาณ และรูปร่างของสัญญาณยังเพี้ยนไปจากที่ส่งออกมาอยู่ ดังนั้นจึงต้องนำสัญญาณนี้ไปเข้าวงจรแต่งสัญญาณก่อน โดยนำสัญญาณผ่าน R กับ C แล้วเข้าวงจรขยายโดยใช้ทรานซิสเตอร์ต่อให้เป็นวงจรขยายแบบ Common Emitter โดยมี $R_{2.7M}$ เป็นตัวกำหนดอัตราขยาย จากนั้นก็นำไปเข้าวงจร Comparater เทียบแรงดันอ้างอิงที่ 0.6 โวลท์ และเนื่องจากวงจรขยายแบบ Common Emitter จะกลับเฟสไป

180° ดังนั้นเราจึงต้องป้อน input เข้าที่ขาลบ เพื่อกลับเฟสสัญญาณอีกครั้ง สัญญาณที่ได้

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ออกมาจะสามารถนำไปใช้ได้ ซึ่งเราจะนำไปป้อนให้กับ IC DECODER หรือให้กับ 8251 แต่เนื่องจาก 8251 มีไฟเลี้ยงขนาด 5 โวลต์ ส่วนสัญญาณที่ออกมาจะมีขนาด 9 โวลต์ จึงต้องลดระดับสัญญาณลงให้เป็นขนาด 5 โวลต์ ซึ่งเราใช้ ZENER DIODE ดังแสดงในรูป

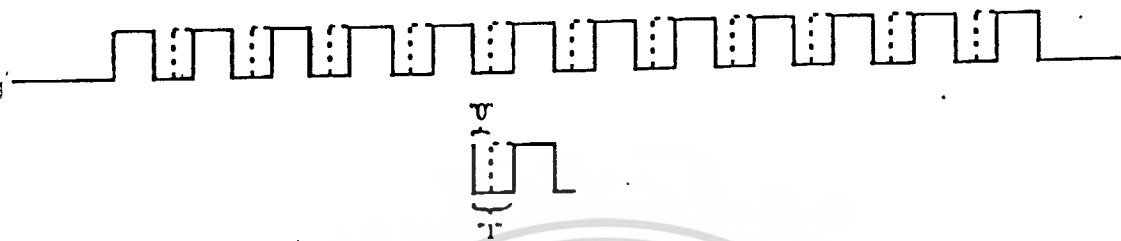


รูปแสดงวงจรปรับแต่งสัญญาณของเครื่อง SLAVE

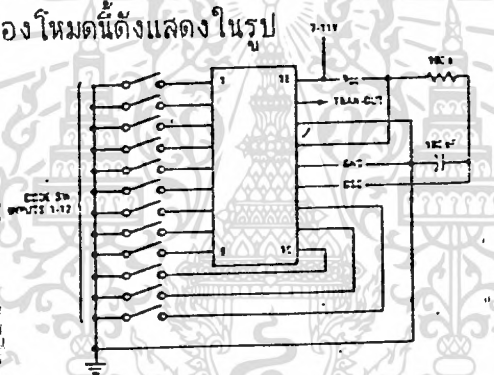
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทำงานของ MM 53200.

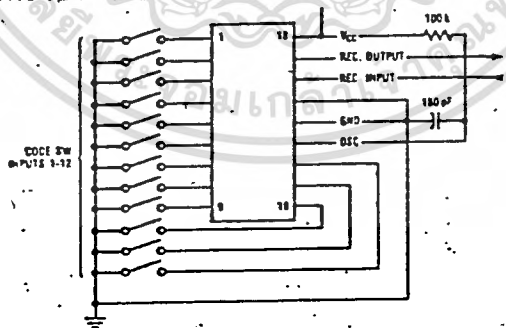
ไอซีเบอร์นี้เป็นไอซีสำหรับเข้ารหัสและถอดรหัสดิจิทัลขนาด 12 บิต โดยมีการเว้นช่วงว่าง (blanking) และมีสตาร์ทบิตให้โดยอัตโนมัติ ดังรูป



รูปที่ 8 แสดงสัญญาณที่ส่งออกจาก MM 53200 เมื่อใช้งานในโหมดการส่ง การทำงานของไอซีเบอร์นี้แบ่งออกเป็นสองลักษณะคือ ต่อแบบโหมดการส่งและในโหมดการรับ การต่อในทั้งสองโหมดนี้ดังแสดงในรูป



รูปที่ 9 การต่อใช้งานไอซี MM 53200 ในโหมดการส่งข้อมูล



รูปที่ 10 การต่อใช้งานไอซี MM 53200 ในโหมดการรับข้อมูล

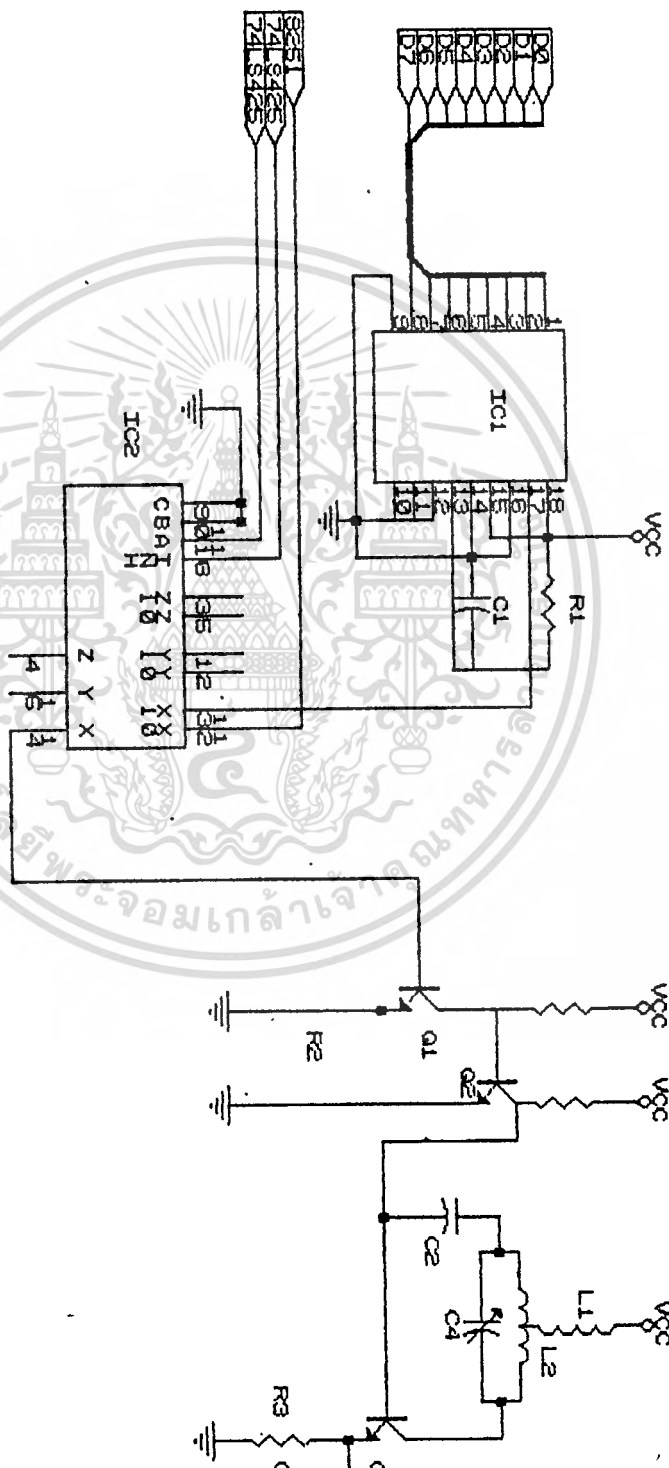
ในโหมดของการส่งข้อมูลนั้น เมื่อเราต่อวงจรถูกต้องและจ่ายไฟเลี้ยงให้แก่ไอซี มันจะกำเนิดสัญญาณดิจิทัลขนาด 12 บิตส่งออกมาทางขา 17 โดยเป็นสัญญาณแบบอนุกรมวนซ้ำอยู่ตลอดเวลาที่ไอซีทำงาน โดยมีลักษณะของสัญญาณเช่นเดียวกับในรูป

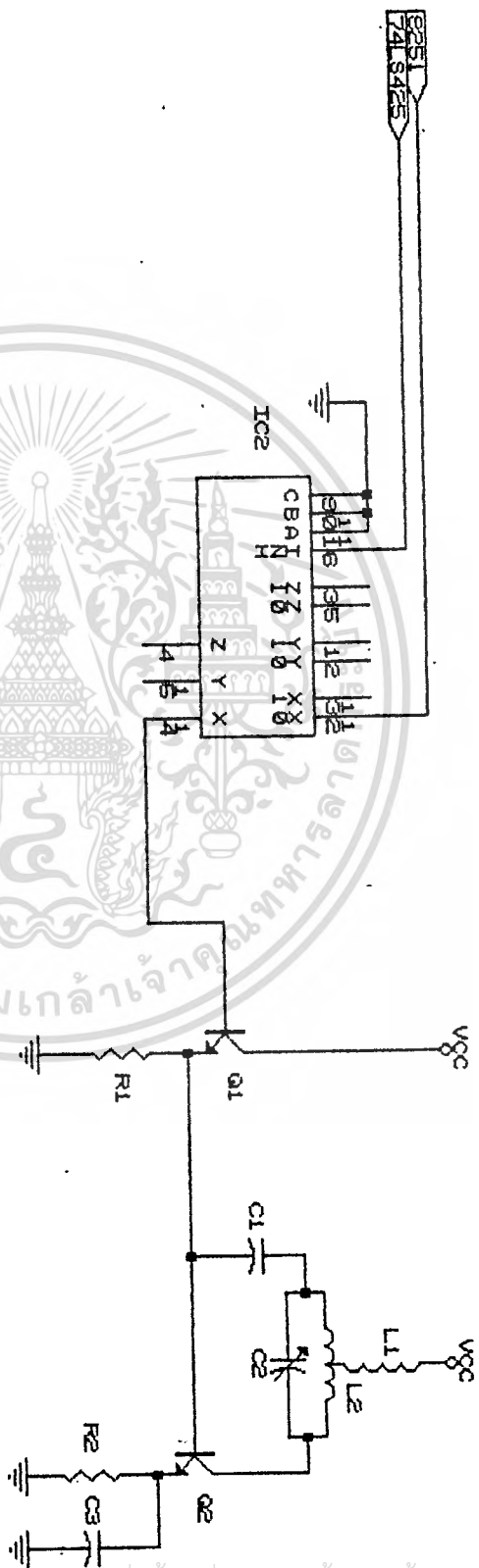
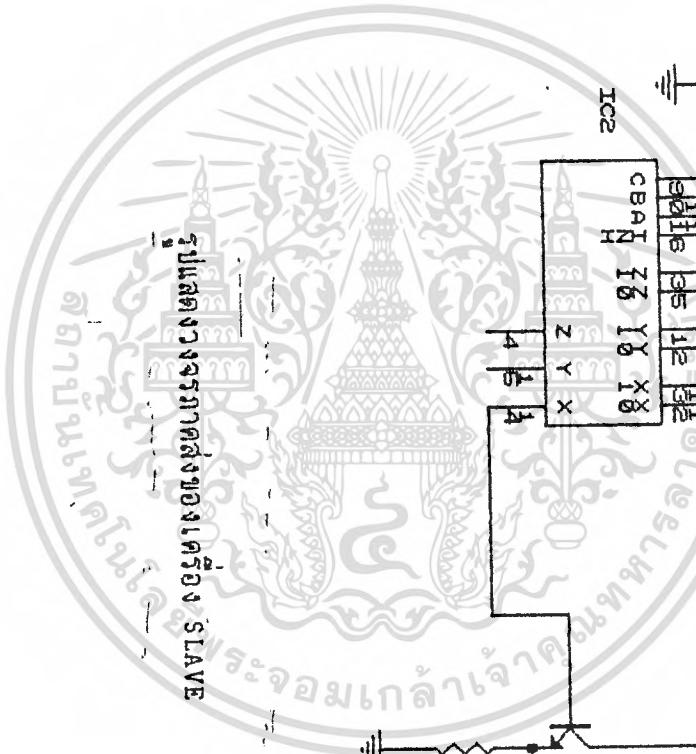
ในโหมดการรับนั้น เราต้องต่อใช้งานไอซีดังในรูป เมื่อไอซีทำงานโดยรับข้อมูลเข้าทางขา 16 มันจะทำการเปรียบเทียบรหัสที่มันได้รับขนาด 12 บิต ว่ามีรหัสตรงกับที่ตั้งไว้ด้วยดีพลิวซ์ ที่ต่ออยู่กับตัวมันหรือไม่ โดยทำการเปรียบเทียบในแบบอนุกรม ถ้ารหัสที่รับได้ไม่ผ่านการดีใจทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ไม่ตรง ไอซีจะรีเซ็ต ตัวเองแล้วรอเปรียบเทียบรหัสในชุดต่อไป ถ้ารหัสที่ได้รับตรงกันมันจะรอตรวจสอบว่าตรงกันต่อไปอีก 3 ครั้ง จึงจะทำให้เอาพุกที่ขา 17 เปลี่ยนสถานะจากสูง เป็น ต่ำ หลังจากนั้นไอซีจะต้องได้รับรหัสที่ถูกต้องอีกภายในเวลา 128 มิลลิวินาที (ที่ความถี่สัญญาณนาฬิกาเท่ากับ 100 KHz) เอาพุกของไอซีจึงจะยังคงสถานะเป็นต่ำอยู่ต่อไป ถ้าไม่เช่นนั้นแล้ว เอาพุกของไอซีก็จะเปลี่ยนสถานะเป็นสูง แล้วรอทำการตรวจสอบรหัสอีก 4 ครั้งต่อไป



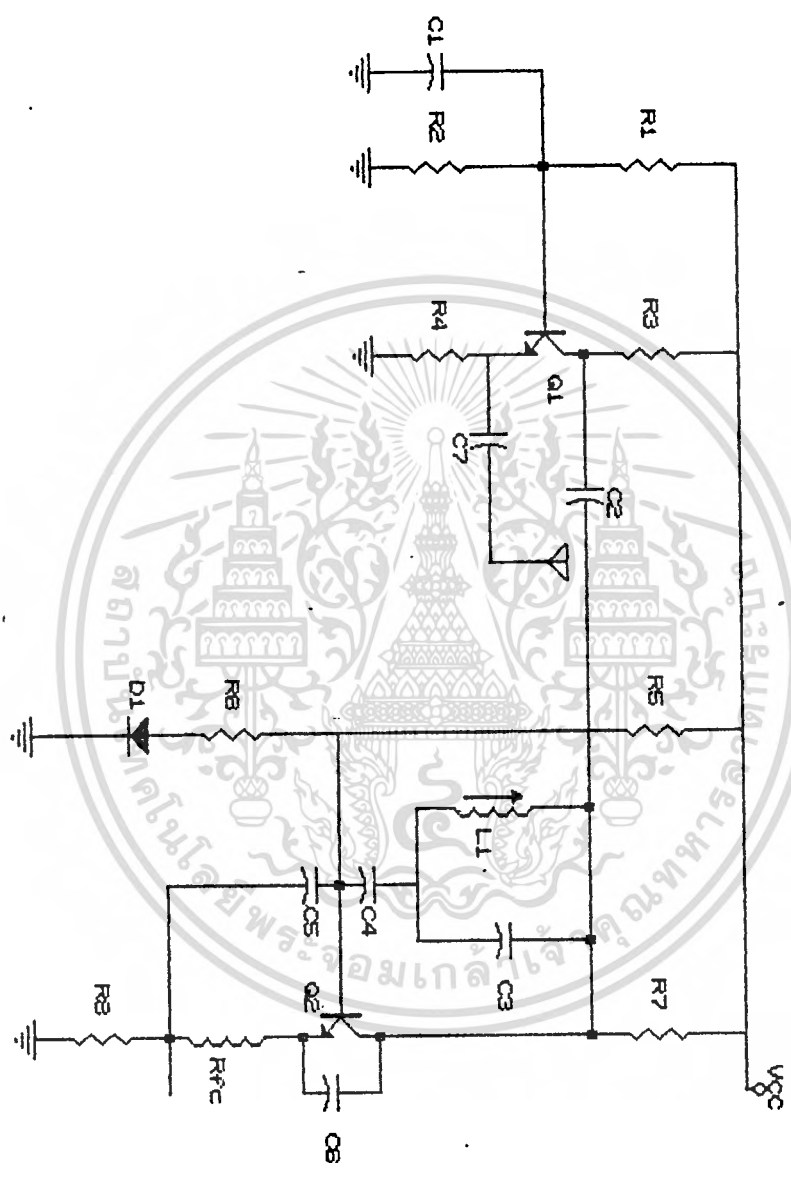
รูปแสดงวงจรถูกแสดงของเครื่อง MASTER





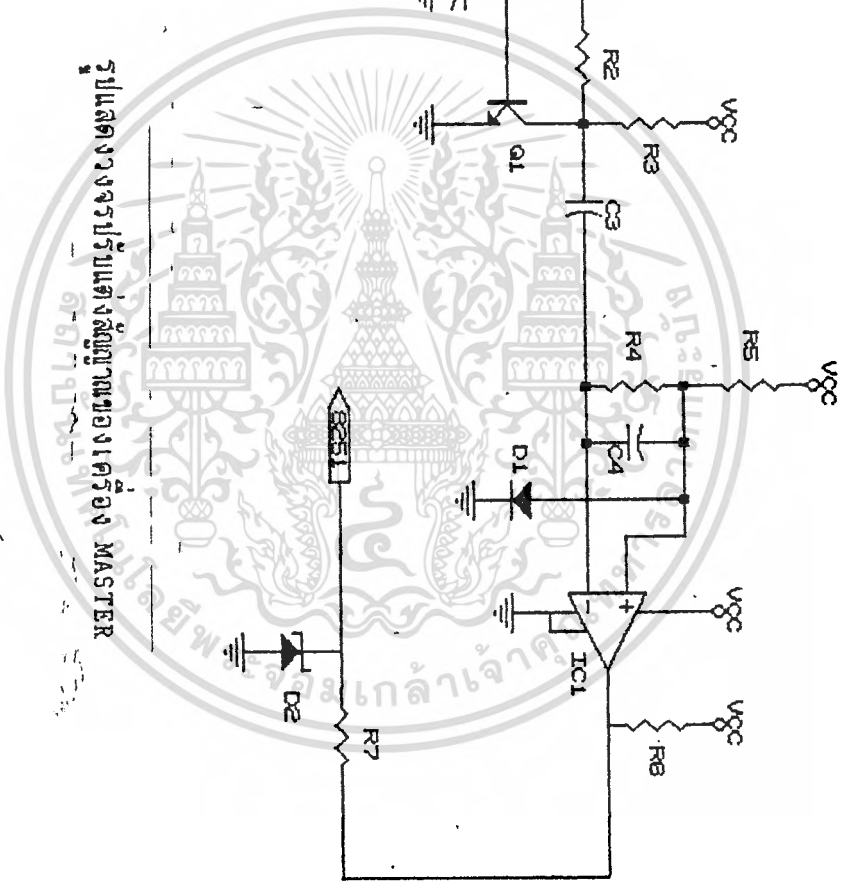
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
แม้ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

รูปแสดงวงจร R.F. AMP. และ DEMODULATE



รูป
ฉบับ
ปรบ

รูปแสดงวงจรปรับแสงสัญญาณของเครื่อง MASTER



บทที่ 3

ลักษณะการทำงานของวงจร INTERFACE ในการทดลอง

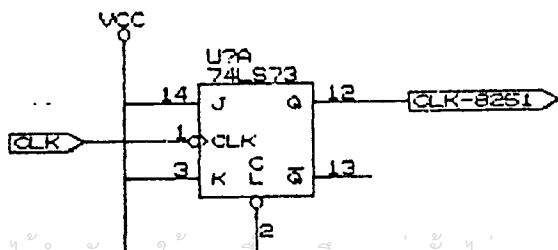
ในการทดลองนี้จะใช้ 8251 2 ตัว ตัวหนึ่งเป็น MASTER อีกตัวหนึ่งเป็น SLAVE เพื่อใช้ในการสื่อสารข้อมูลอนุกรมแบบ HALF DUPLEX คือเป็นการผลิตกันรับ-ส่งข้อมูลระหว่าง CPU 8088 2 ตัว (MASTER และ SLAVE) และเป็นการสื่อสารแบบอะซิงโครนัส รูปแบบโปรโตคอลคือ X-MODEM สำหรับการทดลองในภาคเรียนนี้ จะให้ SLAVE RUN PROGRAM รอกการ INTERRUPT จาก MASTER ก่อน แล้วจึงจะให้ MASTER ส่งสัญญาณ INTERRUPT (IRQ2) ซึ่งจะได้สัญญาณนี้มาจากการถอดรหัสเพื่อเลือก ADDRESS ของเครื่อง SLAVE นี้ เมื่อ SLAVE ได้รับสัญญาณ IRQ2 แล้ว จึงจะดำเนินการติดต่อรับ-ส่งข้อมูลกับ MASTER ในแบบ X-MODEM โดยผ่านทางความถี่คลื่นวิทยุต่อไป

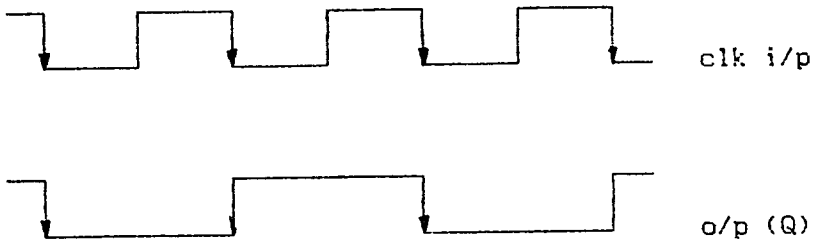
HARDWARE ที่เกี่ยวกับ 8251

1. CLOCK

สำหรับ clock ที่ 8251 ต้องการต้องไม่เกิน 3 MHz ซึ่ง clock ที่มาจาก CPU 8088 มีค่าเท่ากับ 4.77 MHz ดังนั้นเราจึงต้องใช้ JK Flip-Flop มาเพื่อหาร clock ของ CPU ลงให้เหลือครึ่งหนึ่งคือเหลือเท่ากับ 2.39 MHz ก่อนจึงจะนำมาจ่ายให้ 8251 ได้ตามวงจรในรูปที่ 1 และผลลัพธ์ในรูปที่ 2

INPUT				OUTPUT
CLR	CLK	J	K	Q
H	↓	H	H	TOGGLE



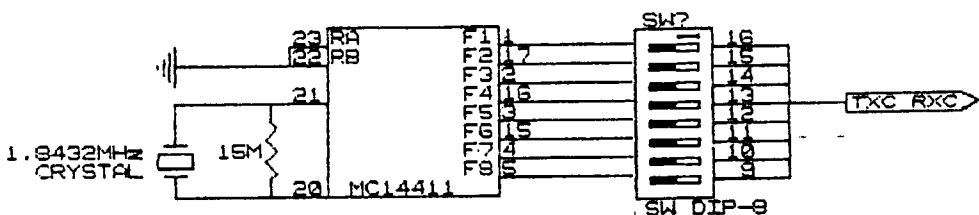


รูปที่ 2

2. TxC และ RxC (transmitter clock และ receive clock)

ขานี้ใช้กำหนดอัตราไบต์ (Baud Rate) ของการส่งและรับข้อมูลของ 8251 ทั้ง MASTER และ SLAVE ต้องใช้อัตราไบต์เดียวกัน สำหรับการทดลองนี้ใช้อัตราไบต์เท่ากับ 9600 และวงจรที่ใช้กำหนดอัตราไบต์ทั้ง MASTER และ SLAVE ใช้วงจรเดียวกันคือ วงจรรูปที่ 3 และมีตารางแสดงการทำงานของ MC 14411 ดังตารางข้างล่าง

RATE SELEECT		RATE	O/P NUMBER	O/P RATE #1
A	B			
0	0	*1	F1	9600
0	1	*8	F2	7200
1	0	*16	F3	3600
1	1	*64	F4	2400
			F5	1800
			F6	1200
			F7	600
			F8	300



รูปที่ 3

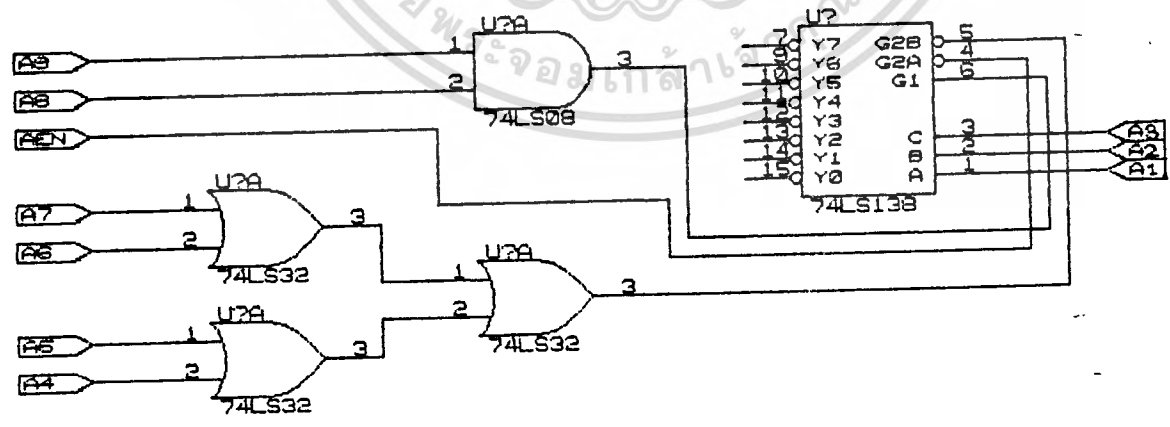
3. \overline{CS} (CHIP SELECT)

เราใช้ 74LS138 ในการ DECODE เบอร์ PORT โดยเราเลือกใช้ PORT เบอร์ 0301H เป็น PORT CONTROL และ PORT เบอร์ 0300H เป็น PORT DATA

ในการเลือกเบอร์ PORT ที่จะ เป็น CHIP SELECT นั้น เราจะต้องให้ A_9 จาก 8088 เป็น 1 เสมอ ถ้าเราใช้อุปกรณ์ที่อยู่นอกเหนือจากอุปกรณ์ที่อยู่บน MAIN BOARD และให้ AEN (ADDRESS ENABLE) จะต้องเป็น 0 ตลอดถ้าไม่เป็นการทำ DMA ส่วน A_0 จะเป็นตัวเลือกว่าจะเป็น PORT CONTROL หรือ PORT DATA โดยต่อไว้กับขา C/D ของ 8251 ซึ่งจะกล่าวในตอนต่อไป

74LS138 สามารถ DECODE PORT เบอร์ดังต่อไปนี้ได้โดยใช้วงจรดังรูปที่ 4

- $\overline{Y}_0 = 0300H, 0301H$
- $\overline{Y}_1 = 0302H, 0303H$
- $\overline{Y}_2 = 0304H, 0305H$
- $\overline{Y}_3 = 0306H, 0307H$
- $\overline{Y}_4 = 0308H, 0309H$
- $\overline{Y}_5 = 030AH, 030BH$
- $\overline{Y}_6 = 030CH, 030DH$
- $\overline{Y}_7 = 030EH, 030FH$



4. C/\bar{D} (CONTROL/DATA)

ใช้ A_0 จาก CPU ต่อดังตรงกับขา \bar{C} นี้เพื่อเป็นการเลือกว่าขณะนี้เป็นการให้ CPU ส่งรหัสควบคุมกับเลือก mode และ CPU รับรหัสแสดงสถานะ ถ้า A_0 เป็น 1 หรือในกรณีที่กำลังรับทั้งส่งข้อมูลจะต้องให้ A_0 เป็น "0" โดยขา \bar{C} ของ 8251 ต้องใช้คู่กับขา \bar{RD} และ \bar{WR}

5. \bar{RD}/\bar{WR} (READ/WRITE)

สำหรับ 8088 จะมีขา IOR เป็น OUTPUT แอคทีฟที่ลจิก 0 เพื่อเป็นการอ่านข้อมูลจาก PORT อยู่แล้วและยังมีขา IOW เป็น OUTPUT แอคทีฟที่ลจิก 0 เมื่อเป็นการเขียนข้อมูลลงบน PORT ดังนั้น ขา RD ของ 8251 จึงสามารถต่อกับ IOR ของ 8088 ได้เลย และสำหรับ WR ของ 8251 ก็เช่นกันสามารถต่อกับขา IOW ของ 8088 ได้โดยตรง

ตารางข้างล่างต่อไปนี้จะแสดงการทำงานร่วมกันระหว่างขา C/\bar{D} , \bar{RD} , \bar{WR} , และ \bar{CS} ของ 8251

C/\bar{D}	\bar{RD}	\bar{WR}	\bar{CS}	ความหมาย
0	0	1	0	ข้อมูลจาก 8251 ถูกส่งไปยังบัลข้อมูล
0	1	0	0	ข้อมูลจากบัลข้อมูลไปยัง 8251
-1	0	1	0	8251 อ่านรหัสแสดงสถานะจากบัลข้อมูล
x	x	x	1	บัลข้อมูล 8251 ลอยตัว

6. RESET

เนื่องจากการ RESET ของ 8251 จะต้อง RESET ตามการ RESET PROGRAM ที่เกี่ยวข้องกับ 8251 ของ CPU ดังนั้นการต่อขา RESET (ACTIVE ที่ 1) กับขา RESET DRIVER ของ CPU ซึ่งจะเป็นขาที่ ACTIVE ที่ 1 ในระยะแรกที่เริ่มเปิดเครื่อง และจะ ACTIVE ต่อไปจนกระทั่งระบบต่างๆของเครื่องพร้อมที่จะทำงานได้จึงจะตกเป็น 0 นั้นไม่พอเพียงกับการ RESET 8251 เพราะการ RESET 8251 คือการเคลียร์ BUFFER ข้อมูลใน 8251 ให้อว่างก่อนเพื่อพร้อมที่จะดำเนินการส่งหรือรับข้อมูลต่อไปทุกครั้งที่มีการ RUN PROGRAM เกี่ยวกับการส่งหรือรับข้อมูล ดังนั้นจึงต้องมีการทำ INTERNAL RESET 8251 ก่อนทุกครั้งด้วย SOFTWARE ซึ่งจะสั่ง INTERNAL RESET ได้โดยการกำหนดที่ COMMAND WORD ในส่วนโปรแกรม INITIAL ของการดำเนินงานกับ 8251

7. \bar{CTS} (CLEAR TO SEND)

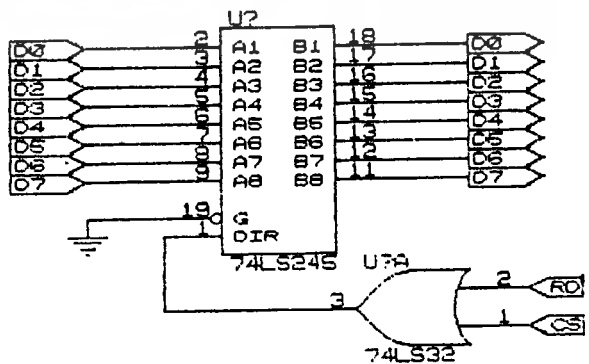
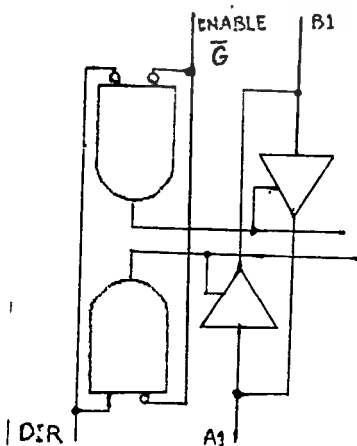
เป็นสัญญาณ INPUT จากภายนอก เมื่อ \bar{CTS} เป็น "0" ตัว 8251 จึงจะสามารถเอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ส่งข้อมูลออกไปได้ (ถ้าสัญญาณ TxEN (TRANSMITTER ENABLE) ในรหัสควบคุมเป็น "1" ด้วย) ดังนั้นทั้ง MASTER และ SLAVE เราจะเอาขา 1 ของ 8251 ต่อไว้กับ GND

8. D_0-D_7

เราควรต่อ BUFFER 2 ทาง (74LS245) ระหว่างขา D_0-D_7 ของ CPU (ทั้ง MASTER และ SLAVE) กับขา D_0-D_7 ของ 8251 เพื่อที่จะได้กำหนดทิศทางการไหลของข้อมูลระหว่าง CPU กับ 8251 ได้ถูกต้องยิ่งขึ้น โดยที่เราสามารถกำหนดทิศทางการไหลของข้อมูลได้จากขา Enable Q (ขา 19) กับขา 1 ของ 74LS245 คือเราให้ขา Enable Q ต่อกับ GND และขา 1 ต่อไว้กับ OUTPUT ของ OR Gate ซึ่งเป็นการ OR กันระหว่าง RD และ CS ของ 8251 ถ้าขา 1 เป็น "0" (RD และ CS เป็น "0" เป็นการอ่าน Port) ข้อมูลจาก 8251 ก็จะไหลไปทาง CPU ได้ และถ้าขา 1 ของ 74LS245 เป็น "1" (เมื่อ CS เป็น "0" และ RD เป็น "1" เป็นการเขียน Port) ข้อมูลจาก CPU ก็จะไหลไปให้ 8251 ได้ ซึ่งวงจรเกทภายในของ 74LS138 จะเป็นไปตามรูปที่ 5 และทิศทางการไหลของข้อมูลจะเป็นตามตารางข้างล่างนี้ ส่วนลักษณะการต่อวงจรจะเป็นไปตามรูปที่ 6

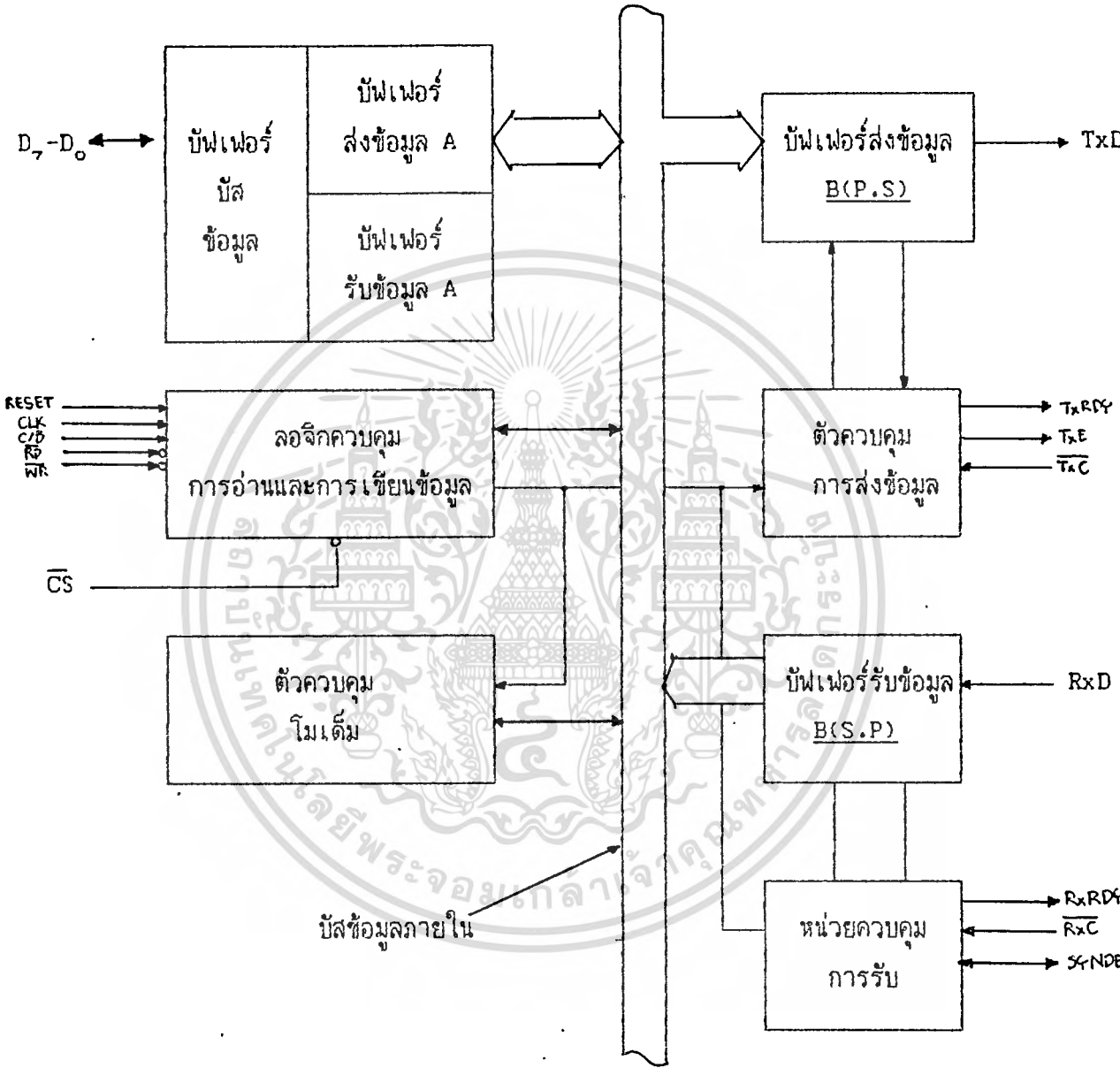
DIR	DATA FLOW
1	CPU TO 8251
0	8251 TO CPU



รูปที่ 5

รูปที่ 6

โครงสร้างภายในของ 8251



SOFTWARE ของ 8251

การเลือก mode และ command word

MODE WORD ของ 8251 แบบ ASYNCHRONOUS

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
1	1	0	1	1	1	0	1

ทั้ง master และ slave

= 0DDH

คำอธิบาย

--"D₀" และ "D₁" การเลือก 2 BIT นี้ จะเป็นไปเพื่อเลือกตัวคูณอัตราไบต์ สำหรับการใช้งานในขณะนี้จะหมายถึงการเลือกอัตราไบต์คูณ 1 กับความถี่ที่ขา T_xC และที่ขา R_xC

--"D₂" และ "D₃" การเลือก 2 BIT นี้ จะเป็นการเลือกความยาวของข้อมูลสำหรับการใช้งานนี้ เลือกความยาวข้อมูลเท่ากับ 8 BIT

--"D₄" BIT นี้ถ้าเป็น 1 หมายถึงให้มีการตรวจสอบพาริตี

--"D₅" ถ้า BIT นี้เป็น 0 หมายถึงรูปแบบการเติม BIT ให้เป็นพาริตีคี่

--"D₆" และ "D₇" หมายถึงการเลือกจำนวน STOP BIT ถ้า D₆ เท่ากับ 1 และ D₇ เท่ากับ 1 จำนวน STOP BIT เท่ากับ 2 BIT

COMMAND WORD

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
0	0	0	1	0	1	0	1

ทั้ง master และ slave

= 15H

คำอธิบาย

--"D₀" = T_xEN ถ้า BIT นี้เป็น 1 หมายถึงให้ ENABLE T_x

--"D₁" = DATA TERMINAL READY ถ้า BIT นี้เป็น 1 หมายถึงทำให้สัญญาณ DTR เป็น 0

--"D₂" = R_xEN ถ้า BIT นี้เป็น 1 หมายถึงให้ ENBLE R_x

--"D₃" = จะเป็นการสั่งให้ส่งด้วยอักขระเบรก แต่ในที่นี้จะให้ BIT นี้เป็น 0

คือหมายถึงให้ทำงานตามปกติ

--"D₄" = จะเป็นการ RESET ความผิดพลาด ถ้าเป็น 1 จะทำให้เกิดการ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นับว่าในทางใด ๆ อย่างเป็นทางการค้า RESET PARITY ERROR , OVERRUN ERROR , FRAMING ERROR เองโดยอัตโนมัติ
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

-"D₆" = ถ้าเป็น 1 หมายถึงทำให้สัญญาณ RST เป็น 0

-"D₆" = ถ้าเป็น 1 จะเป็นการสั่ง 8251 ทำการ INTERNAL RESET ซึ่งจะ
ทำให้ตัว 8251 พร้อมทั้งจะรับคำสั่ง

-"D₇" = ถ้าเป็นการส่งแบบ ASYNCRONOUS จะต้องให้ BIT นี้เป็น 0

รหัสควบคุมเพิ่มเติมของ master เนื่องจากการ reset 8251 ที่ต่อกับ master
จะเป็นการ RESET เพียงครั้งแรกตอนเปิดเครื่องเท่านั้น ดังนั้นการ RUN PROGRAM ที่
เกี่ยวกับ 8251 ทุกครั้งเราควรจะทำ internal reset ตัว 8251 ก่อน โดยการ
เลือก mode word และ command word ทุกครั้ง โดยให้บิตที่ 6 ในรหัสควบคุม เป็น 1
เพราะฉะนั้นรหัสควบคุมสำหรับการ reset จึงเป็น 55H และควรสั่ง internal reset
สำหรับการ reset 8251

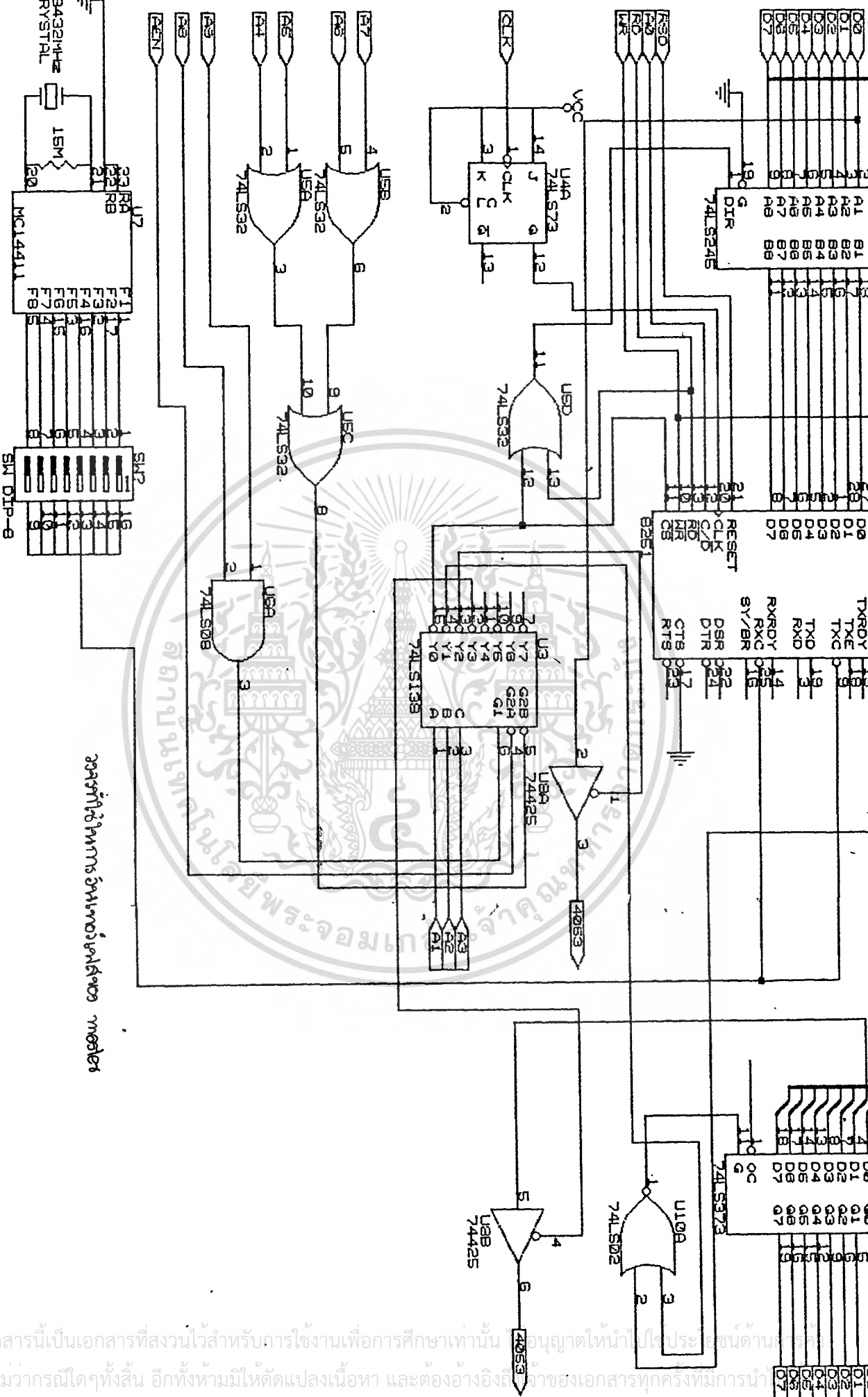
STATUS WORD

เราจะพิจารณาเฉพาะ D0 D1 เท่านั้นสำหรับการทดลองนี้เพื่อตรวจสอบว่า 8251
พร้อมที่จะรับหรือส่งข้อมูลหรือไม่ (สามารถตรวจสอบได้ทาง HARDWARE)

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
DSR	DE1	FE	OE	PE	TxEMP	RxRDY	TxRDY

เมื่อต้องการที่จะให้ 8251 ในการติดต่อรับ-ส่งข้อมูลเราจะมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

1. ส่งรหัสเลือก MODE (=7DH) โดยส่งไปทาง PORT ที่ถอดรหัสทาง
HARDWARE ไว้ (=301H)
2. ส่ง COMMAND WORD โดยทำการ INTERNAL RESET ก่อน (=55H) ส่งไป
ทาง PORT 301H
3. ส่งรหัสเลือก MODE อีกทีหนึ่ง
4. ส่ง COMMAND WORD ที่ใช้จริง (=15H)
5. อ่านรหัสแสดงสถานะ STATUS WORD ทาง PORT เบอร์เดิม
6. ตรวจสอบว่า 8251 พร้อมจะรับข้อมูลหรือยัง (BIT D₁ ใน STATUS WORD = 1
หรือไม่) หรือพร้อมที่จะส่งข้อมูลหรือยัง (BIT D₀ = 1 หรือไม่) ถ้าพร้อมก็จะรับ-
ส่งข้อมูลกันทาง PORT เบอร์ 300H ถ้ายังไม่พร้อมก็ให้ทำในขั้นตอนต่อไปเรื่อยๆ



วงจรที่ใช้ในการอ่านหน่วยตัวเลข mother

บทที่ 4

การอินเทอร์รัพต์

สำหรับโครงงานในภาคเรียนนี้ เราต้องการให้ MASTER เป็นตัวเลือกเครื่อง SLAVE โดยการส่งรหัสมายังเครื่อง SLAVE จะมีเครื่อง SLAVE เพียงเครื่องเดียวเท่านั้นที่จะสามารถถอดรหัสได้ และสัญญาณที่ได้จากการถอดรหัสนี้ เราจะนำไปทริกขา IRQ2 8259 เพื่อจัด INTERRUPT CPU ของเครื่อง SLVAE ตัวนั้นต่อไป

ขั้นตอนของการ INTERRUPT 8259

1. มีสัญญาณขอ INTERRUPT เข้ามาทางขา IRQ2
2. CPU จะเก็บ FLAG และ RETURN ADDRESS ลงบน STACK และทำให้ DATA BUS อยู่ใน INPUT MODE
3. CPU ส่งสัญญาณ ACKNOWLEDGE โดยส่งมาเป็นพัลส์ 2 ลูก
 - ลูกแรกจะทำให้ 8259 ทำตาม MODE ที่สั่งไว้
 - ลูกที่สอง 8259 ส่ง INTERRUPT VECTOR ไปให้ CPU
4. เมื่อ CPU ได้รับ INTERRUPT VECTOR ก็จะทำการหาตำแหน่ง ADDRESS เริ่มต้นของโปรแกรมทำงาน จาก INTERRUPT VECTOR ที่กล่าวมาแล้วจะขึ้นอยู่กับ CHANNEL ของการ INTERRUPT และการ INITIAL 8259 เอง

สำหรับการจัดลำดับความสำคัญของการ INTERRUPT ขึ้นอยู่กับการเลือก MODE ตอนสั่ง INITIAL 8259 ซึ่งเราไม่จำเป็นต้องสั่งเองถ้าใช้เครื่องคอมพิวเตอร์ CPU 8088

การ โปรแกรม 8259

ภายใน 8259 จะมีรีจิสเตอร์ ที่ใช้ในการเก็บคำสั่งต่างๆ ที่เรียกว่า COMMAND WORD อยู่ 2 ชนิด คือ

1. INITIAL COMMAND WORD (ICW) ซึ่งจะมีอยู่ 4 ชนิดคือ

1.1 ICW1

A ₀	D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
0	A ₇	A ₆	A ₅	1	LTIM	ADI	SNGL	ICA

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ไว้สำหรับครูผู้สอนที่สอนวิชานี้เท่านั้น การนำเอกสารนี้ไปใช้โดยไม่ได้รับอนุญาตถือว่าผิดกฎหมาย
-D₀ เป็นการเลือกว่าจะต้องการสั่ง ICW4 หรือไม่ ถ้าต้องการ BIT นี้จะเป็น 1 บนด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

-D₁ เป็นการเลือก MODE ว่าจะใช้ 8259 เพียงตัวเดียว หรืออยู่ใน CASCADE MODE ถ้า BIT นี้เป็น 1 จะใช้ 8259 เพียงตัวเดียว

-D₂ BIT นี้จะถูกใช้งานเฉพาะในกรณีที่ทำงานร่วมกับ CPU 8080 เพราะฉะนั้น BIT นี้จึงถูก RESET เป็น 0

-D₃ เป็นการเลือกลักษณะสัญญาณที่จะมา TRIG IRQ2 ว่าจะเป็นการ LEVEL TRIGGER หรือ EDGE TRIGGER ถ้า BIT นี้เป็น 1 จะเป็นการเลือกแบบ LEVEL TRIGGER แต่สำหรับการ TRIG ที่ใช้ในโครงงานนี้จะเป็นแบบ EDGE TRIGGER

-D₆ D₅ D₇ BIT ทั้ง 3 นี้จะถูกใช้เฉพาะกับ CPU 8080-8085 เท่านั้น ดังนั้นจึง RESET ข้อมูลใน BIT ทั้ง 3 นี้เป็น 0 ทั้งหมด

1.2 ICW2

A ₀	D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
1	0	0	0	0	1	0	0	0

-D₀-D₂ ข้อมูลในทั้ง 3 BIT นี้จะถูกใช้งานในแต่เฉพาะ CPU 8080-8085 เท่านั้นดังนั้นจึง ให้ข้อมูลทั้ง 3 ตัวนี้เป็น 0 ทั้งหมด

-D₃-D₇ สำหรับ CPU 8088 จะถูกส่งให้เป็นไปตามตารางข้างบนอยู่แล้ว ข้อมูลพวกนี้จะถูกใช้เพื่อประกอบการเปิดตาราง VECTOR ของ CPU

1.3 ICW3 สำหรับ COMMAND WORD ตัวนี้จะใช้กับระบบที่มี 8259 มากกว่า 1 ตัว ดังนั้นในระบบนี้จึงไม่ต้องนำมาพิจารณา

1.4 ICW4

A ₀	D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
1	0	0	0	5FNM	BUF	M/5	AEOI	MPM

-D₀ สำหรับ CPU 8088 BIT นี้จะถูก SET ให้เป็น 1

-D₁ ถ้าเป็น 1 จะอยู่ใน MODE AUTO END OF INTERRUPT แต่ถ้าเป็น 0 จะอยู่ใน MODE NORMAL END OF INTERRUPT

-D₂-D₃ จะใช้ 2 BIT นี้ทำงานร่วมกันโดย D₂ จะใช้ใน MODE

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งยังมีให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

CASCADE เพื่อเลือกที่จะ MASTER หรือ SLAVE (ไม่เกี่ยวข้องกับโครงงานนี้) ถ้า BIT D_2 นี้เป็น 1 แสดงว่า 8259 ตัวนั้นเป็น MASTER สำหรับ D_8 ถ้าเป็น 1 8259 จะถูกสั่งให้ทำงานใน MODE BUFFER

- D_4 ถ้าข้อมูลใน BIT นี้เป็น 1 จะเป็นการให้ 8259 เข้าสู่ MODE FULLY NESTED ซึ่งเป็นระบบขนาดใหญ่ที่มี 8259 ทำงานร่วมกันหลายตัวในลักษณะ CASCADE

2. OPERATION COMMAND WORD (OCW) มีอยู่ 3 ชนิดคือ

2.1 OCW1

A_0	D_7	D_6	D_5	D_4	D_3	D_2	D_1	D_0
1	M7	M6	M5	M4	M3	M2	M1	M0

- D_0 - D_7 ถ้า BIT ไหนเป็น 1 จะเป็นการ MASK (การ DISABLE) สำหรับการขอ INTERRUPT ใน CHANNEL นั้นและสำหรับในโครงงานนี้จะเป็น COMMAND WORD เพียงตัวเดียวที่ต้อง SET ค่าให้มันใหม่โดย $OCW1=FBH$ ซึ่งหมายความว่าเราให้ BIT D_2 เป็นศูนย์แสดงว่าการขอ INTERRUPT ทาง CHANNEL นี้สามารถกระทำได้

2.2 OCW2

A_0	D_7	D_6	D_5	D_4	D_3	D_2	D_1	D_0
0	R	SL	EOI	0	0	L_2	L_1	L_0

- D_0 - D_2 ข้อมูลใน BIT ทั้งสามนี้จะใช้สำหรับกำหนดว่าคำสั่งที่ส่งให้กับ OCW2 นี้จะมีผลต่อ CHANNEL ซึ่งจะเป็นรหัสเลขฐานสองของ CHANNEL ที่ต้องการ จะอย่างไรก็ตาม BIT ทั้งสามนี้จะถูกใช้งานหรือไม่จะขึ้นอยู่กับข้อมูลใน BIT D_6

- D_3 - D_7 BIT ทั้งสามนี้จะใช้งานร่วมกันเพื่อกำหนดโหมดการทำงานต่างๆ ของ 8259 โดย BIT D_5 จะใช้กำหนดว่าคำสั่งที่ส่งให้กับ 8259 นี้อยู่ในโหมด END OF INTERRUPT (EOI) หรือไม่ BIT D_6 จะใช้กำหนดว่าคำสั่งนี้ CHANNEL ใดของการ INTERRUPT (สั่งจาก D_0 - D_2) จะได้รับผลจากคำสั่งนี้หรือไม่ BIT D_7

เอกสารนี้จะถูกใช้ในการกำหนดว่าคำสั่งนี้เป็นคำสั่งในโหมด ROTATING PRIORITY หรือไม่ ขั้นตอนการคำนวณว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

C

2.3 OCW3

A ₀	D ₇	D ₆	D ₅	D ₄	D ₃	D ₂	D ₁	D ₀
0	0	SMN	SMN	0	1	P	RR	RIS

-D₀-D₁ ข้อมูลใน BIT ทั้ง 2 นี้จะถูกใช้ในการอ่านสถานะของ 8259 โดยข้อมูลใน BIT D₀ (RIS) จะใช้สำหรับเลือก REGISTER สถานะของ 8259 คือ IR (INTERRUPT REQUEST REGISTER เป็น REGISTER ที่แสดงว่ามีกรขอ INTERRUPT มาทาง CHANNEL ใดบ้าง) เมื่อ BIT นี้เป็น 1 และ IS (IN-SERVICE REGISTER เป็น REGISTER ขนาด 8 BIT ที่แสดงว่า CHANNEL ใดบ้างที่กำลังได้รับการตอบสนองอยู่) เมื่อ BIT นี้เป็น 0 ซึ่ง 8259 จะส่งสถานะนี้ไปยัง DATA BUS เมื่อพัลส์ของสัญญาณ READ ถูกส่งให้ 8259 แต่ทั้งนี้ต้องขึ้นอยู่กับการ RR (D₁) ด้วยคือ RR ต้องเป็น 1 จึงจะมีการส่งสถานะออกไปบน DATA BUS ได้

-D₂ ถ้าข้อมูลใน BIT นี้ถูก SET เป็น 1 8259 จะทำงานใน MODE POLL

-D₅ ถ้า BIT นี้เป็น 1 8259 จะทำงานใน MODE SPECIAL MASK แต่อย่างไรก็ตามผลของข้อมูลใน BIT นี้ ยังต้องขึ้นกับข้อมูลใน BIT D₆ ด้วย

-D₆ ถ้าต้องการให้ 8259 ทำงานใน MODE MASK ต้องให้ข้อมูลใน BIT นี้เป็น 1 สำหรับ ADDRESS ที่จะถูกอ้างเพื่อใช้สำหรับการส่ง COMMAND WORD ไปให้ 8259 จะเป็นไปตามตารางข้างล่างนี้

ADDRESS	COMMAND
0020H	ICW1
0021H	ICW2
0021H	ICW3
0021H	ICW4
0021H	OCW1
0020H	OCW2
0020H	OCW3

สำหรับการโปรแกรมตัว 8259 ใน IBM/PC นั้นนอกจาก OCW1 แล้วตัว PC ทำ
การ SET 8259 เองอยู่แล้วเพราะฉะนั้นไม่สมควรที่จะ SET ใหม่เพราะอาจทำให้ระ
บบทำงานผิดพลาดได้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 5

วิธีการและรูปแบบในการติดต่อรับส่งข้อมูล

ในการส่งข้อมูลระหว่าง PERSONAL COMPUTER สิ่งหลักที่หลีกเลี่ยงไม่ได้คือความผิดพลาดต่างๆ ที่อาจจะเกิดขึ้นได้ในระหว่างการติดต่อ ดังนั้นจึงได้มีการจัดรูปแบบการรับส่งข้อมูลเพื่อให้ได้ข้อมูลที่ถูกต้องและใช้เวลารวดเร็วในการรับส่ง ซึ่งจะมีการตรวจสอบความถูกต้องของข้อมูลโดยมีการส่งข้อมูลเป็นบล็อกๆ ให้มีการเช็คผลบวกของข้อมูลในแต่ละบล็อก รวมทั้งมีการใช้โปรโตคอลแบบ XMODEM ในการติดต่อดังจะมีรายละเอียดดังนี้

5.1 การส่งผ่านข้อมูลทีละบล็อก ในขั้นตอนการทำงานของ การรับส่งข้อมูลเมื่อมีการไหลดไฟล์ที่ต้องการส่งออกไป เราจะมีการจัดการเกี่ยวกับข้อมูลในไฟล์โดยจัดแบ่งเป็นบล็อกขนาด 256 ไบต์ ทั้งนี้เพื่อให้ง่ายต่อการส่งเนื่องจากในแต่ละบล็อกจะมีข้อมูลขนาดไม่มากนักซึ่งเมื่อมีข้อมูลที่ผิดพลาดในการส่งของบล็อกที่ผ่านมาก็จะง่ายและไม่เสียเวลามากในการส่งข้อมูลบล็อกเดิมกลับไป และข้อผิดพลาดที่อาจจะเกิดขึ้นสามารถเช็คได้จากผลบวกของข้อมูลในบล็อกนั้นๆ และการควบคุมการส่งข้อมูลในแต่ละบล็อกจะมีรูปแบบที่เรียกว่าโปรโตคอลดังจะได้อธิบายต่อไป

5.2 การเช็คผลบวกของข้อมูล ในแต่ละบล็อกของข้อมูลเราจะทำการบวกข้อมูลในแต่ละไบต์เข้าด้วยกันทั้งนี้จนครบ 256 ไบต์ และจะเอาผลรวมที่ได้เฉพาะไบต์ต่ำไบต์เดียวเท่านั้น เพื่อส่งออกไปให้ตัวรับ และในทำนองเดียวกันเมื่อตัวรับได้รับข้อมูลจนครบ 256 ไบต์ แล้วก็จะทำการบวกข้อมูลทั้งหมดนั้นเข้าด้วยกันและจะเอาผลรวมที่ได้เฉพาะไบต์ต่ำนั้นมาทำการเปรียบเทียบกับผลรวมที่ตัวส่งได้ส่งไปให้ว่าเท่ากันหรือไม่ ถ้าเท่ากันก็จะรับข้อมูลบล็อกต่อไป แต่ถ้าไม่เท่ากันก็จะให้ตัวส่งส่งข้อมูลบล็อกเดิมกลับมาใหม่ โดยวิธีการนี้จะทำให้ข้อมูลมีโอกาสผิดพลาดน้อยมาก และเป็นวิธีการที่นิยมใช้กันมาก โดยจะใช้โปรโตคอลแบบ XMODEM ควบคุมการติดต่อ

5.3 โปรโตคอลแบบ XMODEM เป็นเทคนิคในการควบคุมการรับส่งข้อมูล และจะต้องมีการกำหนดรูปแบบให้เหมือนกันทั้งฝ่ายรับและฝ่ายส่ง โดยการใช้อักขระควบคุมในตารางของแอสกี เพื่อควบคุมและการกำหนดการรับส่งบล็อกของข้อมูล อักขระที่ใช้ในการควบคุมนี้ได้แก่

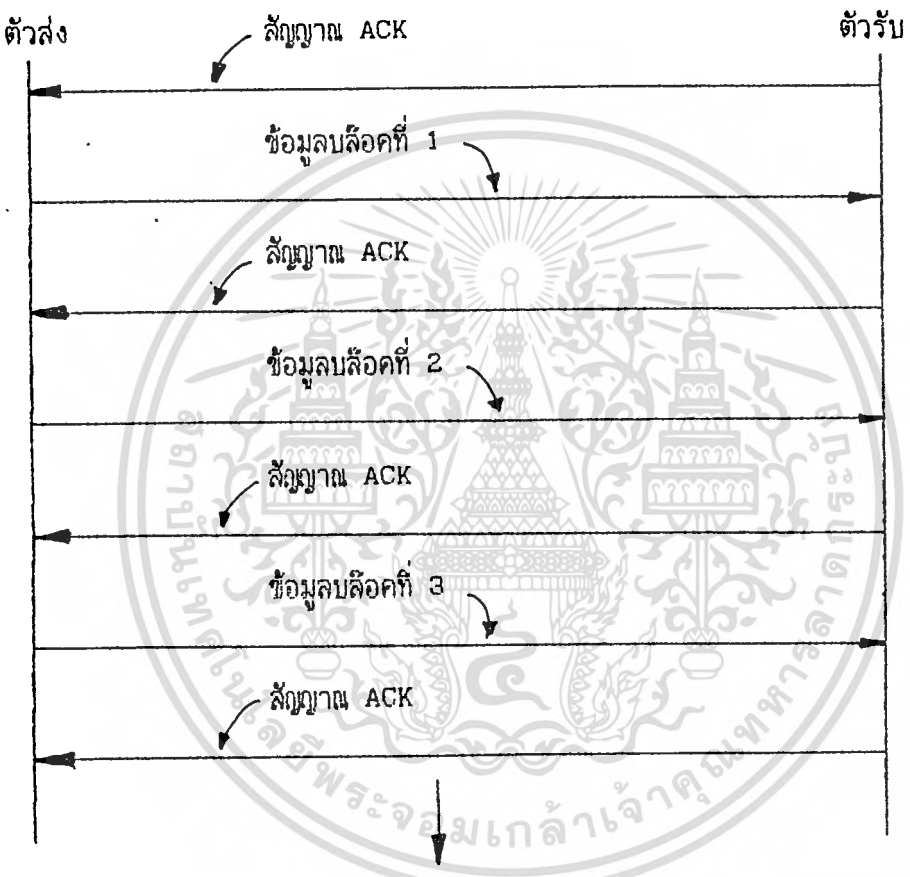
ACK (ACKNOWLEDGE) เป็นรหัสที่ใช้บอกตัวส่งว่าพร้อมแล้วต้องการจะติดต่อด้วยและ เป็นสัญญาณที่ใช้บอกตัวส่งว่าข้อมูลถูกต้องให้ส่งข้อมูลบล็อกต่อไปมาได้ ซึ่งมีค่าเท่ากับ 06 ในรหัสแอสกี

NAK (NEGATIVE ACKNOWLEDGE) เป็นรหัสที่ใช้บอกฝ่ายส่งว่าข้อมูลในบล็อกที่ผ่านมาผิดพลาดให้ส่งข้อมูลบล็อกเดิมมาอีกครั้ง ซึ่งมีค่าเท่ากับ 21 ในรหัสแอสกี

ETB (END OF TRANSMISSION BLOCK) ใช้ระบุจุดจบของข้อมูลในบล็อกนั้น ซึ่งมีค่าเท่ากับ 23 ในรหัสแอสกี

EOT (END OF TRANSMISSION) เป็นรหัสที่ใช้ระบุว่าสิ้นสุดการส่งผ่านข้อมูล หรือข้อมูลได้รับเรียบร้อยแล้วให้ยกเลิกการติดต่อ ซึ่งมีค่าเท่ากับ 04 ในรหัสแอสกี

ลักษณะการติดต่อแบบใช้โปรโตคอล แสดงได้ดังรูปที่ 5.1

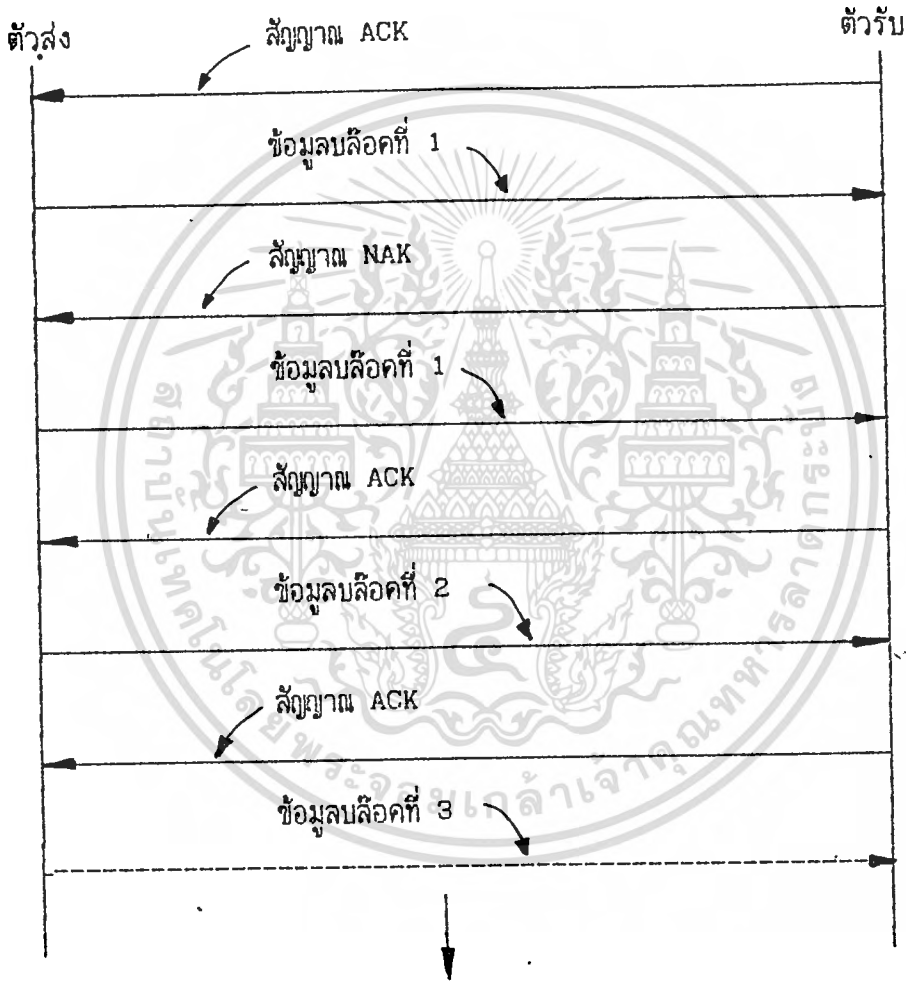


รูปที่ 5.1 แสดงการส่งผ่านข้อมูลที่ละบล็อกของการส่งสัญญาแก๊งทางคู่โดยสมมติว่าการส่งผ่านข้อมูลนี้ไม่มีข้อผิดพลาดเกิดขึ้น

โดยที่ทางตัวส่งจะไม่ส่งข้อมูลไปให้จนกว่าฝ่ายรับจะทำการส่งสัญญา ACK มาให้ฝ่ายส่ง เมื่อฝ่ายส่งได้รับสัญญานี้แล้วจะทำการส่งข้อมูลบล็อกแรกไปให้ ซึ่งจะเป็นข้อมูลขนาด 256 ไบต์ และจะส่งสัญญา ETB ปิดท้ายไปเพื่อทำการบอกฝ่ายรับว่าสิ้นสุดข้อมูลบล็อกที่หนึ่งแล้ว จากนั้นฝ่ายส่งจะทำการส่งผลรวมของข้อมูลทั้ง 256 ไบต์นั้น ไปให้ฝ่ายรับ และฝ่ายรับเมื่อได้รับผลรวมของข้อมูลแล้วก็จะทำการเช็คกับผลรวมของข้อมูลที่ทางฝ่ายรับได้รวมเอาไว้ว่าตรงกันหรือไม่ ถ้าตรงกันแสดงว่าข้อมูลที่ได้รับมานั้นถูกต้อง ทางฝ่ายรับก็จะส่งสัญญา ACK ตอบกลับไปที่ฝ่ายส่งเพื่อให้ส่งข้อมูลบล็อกที่ 2 มายังฝ่ายรับต่อไปและดำเนินการซ้ำไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

จะทำอย่างนี้ไปเรื่อยๆ จนกว่าทางฝ่ายรับจะเจอ EOF (END OF FILE) ซึ่งเป็นการบอกให้ฝ่ายรับรู้ว่ามันเป็นไปที่สุดท้ายของข้อมูล เมื่อฝ่ายรับทำการเช็คผลบวกแล้วว่าถูกต้องก็จะทำการส่งสัญญาณ EOT ตอบกลับไปเพื่อยกเลิกการติดต่อ

สำหรับในกรณีที่ข้อมูลที่ส่งมาเมื่อผ่านการเช็คผลรวมของข้อมูลแล้วไม่ตรงกัน ทางฝ่ายรับก็จะส่งสัญญาณ NAK ตอบกลับไปด้วยแสดงในรูปที่ 5.2

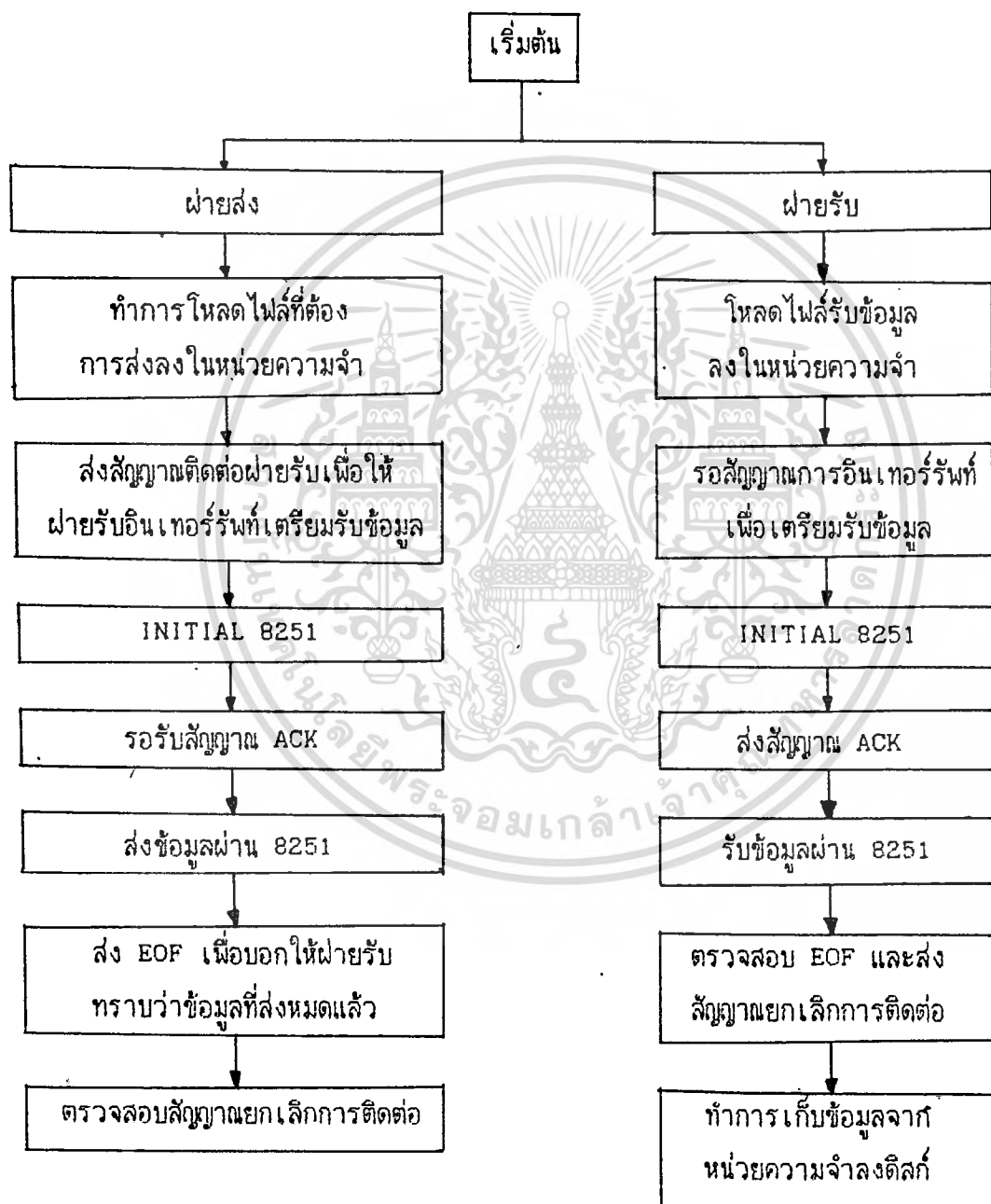


รูปที่ 5.2 แสดงการส่งข้อมูลซ้ำเมื่อมีการผิดพลาดเกิดขึ้น

ลักษณะการทำงานของโปรแกรมรับและส่งข้อมูล

สำหรับการโปรแกรมการทำงานของระบบการรับส่งข้อมูลจะแสดงได้เป็น ฟิล์วชาร์ต

ดังรูปที่ 5.3



รูปที่ 5.3 แสดงฟิล์วชาร์ตของระบบการรับส่งข้อมูล

สำหรับโปรแกรมการทำงานของตัวส่งหรือ MASTER แสดงได้ดังไฟล์ชาร์ตในรูปที่ 5.4 ซึ่งมีขั้นตอนการทำงานดังนี้

1. จะทำการโหลดไฟล์ที่ต้องการส่งไปให้ SLAVE เก็บไว้ในหน่วยความจำของเครื่องในที่นี้จะทำการจองเนื้อที่ในหน่วยความจำเอาไว้ 20 กิโลไบต์ ดังนั้นไฟล์ที่จะทำการส่งควรมีขนาดไม่เกิน 20 กิโลไบต์ แต่ทั้งนี้ถ้าต้องการส่งข้อมูลที่มีขนาดมากกว่า 20 กิโลไบต์ เราสามารถจองเนื้อที่ในหน่วยความจำให้มากกว่านี้ได้ แต่อาจจะมีปัญหาเนื่องจากจะทำให้โปรแกรมของเราใหญ่เกินไปเสียเวลาในการโหลดนาน หรืออาจจะใช้วิธีที่ 2 คือพัฒนาโปรแกรมใหม่ให้สามารถโหลดไฟล์ข้อมูลไม่ต้องมากนักคือประมาณ 1 กิโลไบต์แต่โหลดบ่อยครั้งกว่าเดิม ทั้งนี้จะทำให้ทางฝ่ายรับเมื่อรับข้อมูลแล้วก็จะทำการเก็บข้อมูลจากหน่วยความจำลงดิสก์ ซึ่งเป็นขั้นตอนที่ซ้ำทำให้ทางฝ่ายส่งต้องรอส่งข้อมูลบล็อกต่อไปนานสาเหตุที่เราให้ฝ่ายรับทำการโหลดไฟล์ข้อมูลก่อนเนื่องจากในขั้นตอนนี้ต้องใช้เวลามาก ดังนั้นถ้าฝ่ายรับทำงานเร็วกว่าคืออาจจะส่งสัญญาณ ACK มาในขณะที่ฝ่ายส่งยังทำการโหลดข้อมูลอยู่อาจจะทำให้สัญญาณ ACK สลวยหายได้

2. ส่งสัญญาณการอินเทอร์รัพท์ไปให้ฝ่ายรับ เพื่อให้มีการรันโปรแกรมเพื่อทำการรับข้อมูลที่จะส่งไปให้

3. ทำการ INITIAL 8251 ให้พร้อมที่จะทำงาน

4. รอรับสัญญาณ ACK

5. ขั้นตอนการส่งข้อมูล เมื่อรับสัญญาณ ACK ได้แล้ว จะทำการส่งข้อมูลออกไปทีละไบต์ ในขณะที่เดียวกันก็จะทำการบวกค่ารหัสแอสกีของตัวอักษรนั้น รวมทั้งทำการเช็คหาไบต์สุดท้าย (1AH) ในกรณีทีบล็อกของข้อมูลนั้นน้อยกว่า 256 ไบต์ และทำการส่ง EOF ออกไปเพื่อให้ฝ่ายรับรู้ว่า เป็นข้อมูลตัวสุดท้าย หรือเช็คจำนวนข้อมูลจำนวน 256 ไบต์ ในกรณีที่ไฟล์ข้อมูลมีขนาดใหญ่ และยังไม่พบ EOF (1AH) จากนั้นส่ง ETB ออกไปเพื่อให้ฝ่ายรับรู้ว่า เป็นการสิ้นสุดบล็อกข้อมูลนั้นๆ

สำหรับในกรณีที่ไม่สามารถรับสัญญาณ ACK ได้ จะทำการยกเลิกการติดต่อ ทั้งนี้อาจจะพัฒนาโปรแกรมให้ตรวจเช็คสัญญาณนี้ หลายๆ รอบก่อนก็ได้โดยทำการส่งสัญญาณขอให้ตอบไปยังฝ่ายรับ ให้ทำการส่งสัญญาณเดิมกลับมาใหม่ แต่ถ้ายังไม่สามารถรับสัญญาณ ACK ได้แสดงว่าตัวกลางของการสื่อสารนี้ เลวร้ายมากก็ควรยกเลิกการติดต่อ

เอกสารนี้เป็นเอกสารของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี
 6. ทำการส่งผลรวมของข้อมูล (SUM OF DATA) เพื่อให้ฝ่ายรับทำการเช็คดูว่าข้อมูลที่ได้รับตรงกับข้อมูลที่รับได้ตรงกันหรือไม่ และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

7. รอรับสัญญาณการตอบกลับมาของฝ่ายรับ ซึ่งสัญญาณที่ตอบกลับมาอาจจะได้แก่สัญญาณ ACK สัญญาณ EOT และสัญญาณ NAK

โดย ถ้าเป็นสัญญาณ ACK แสดงว่าข้อมูลที่ส่งไปถูกต้องให้ส่งข้อมูลบล็อกต่อไป ไปได้

ถ้าเป็นสัญญาณ NAK แสดงว่าข้อมูลที่ส่งไปผิดพลาดให้ส่งข้อมูลบล็อกเดิมกลับไป

ถ้าเป็นสัญญาณ EOT แสดงว่าข้อมูลที่ส่งไปซึ่งเป็นข้อมูลบล็อกสุดท้ายถูกต้องให้ยกเลิกการติดต่อ

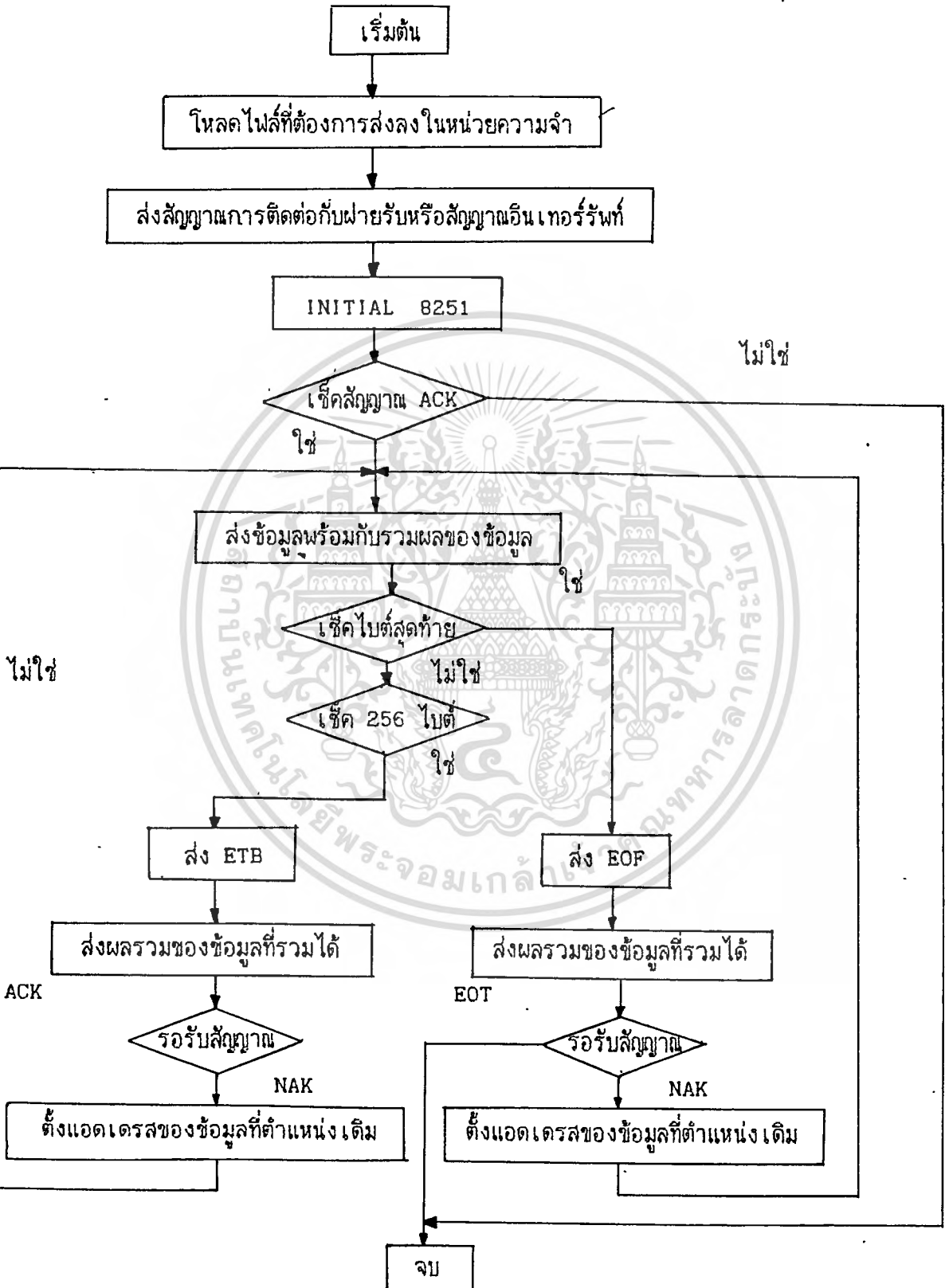
8. ในกรณีที่ข้อมูลที่ส่งไปยังไม่หมดก็จะกลับไปทำตามขั้นตอนการส่งข้อมูลดังที่กล่าวมาแล้วตามลำดับจนกว่าจะเจอ EOF

สำหรับโปรแกรมการทำงานของตัวรับหรือ SLAVE แสดงได้ดังโปรแกรมในรูปที่

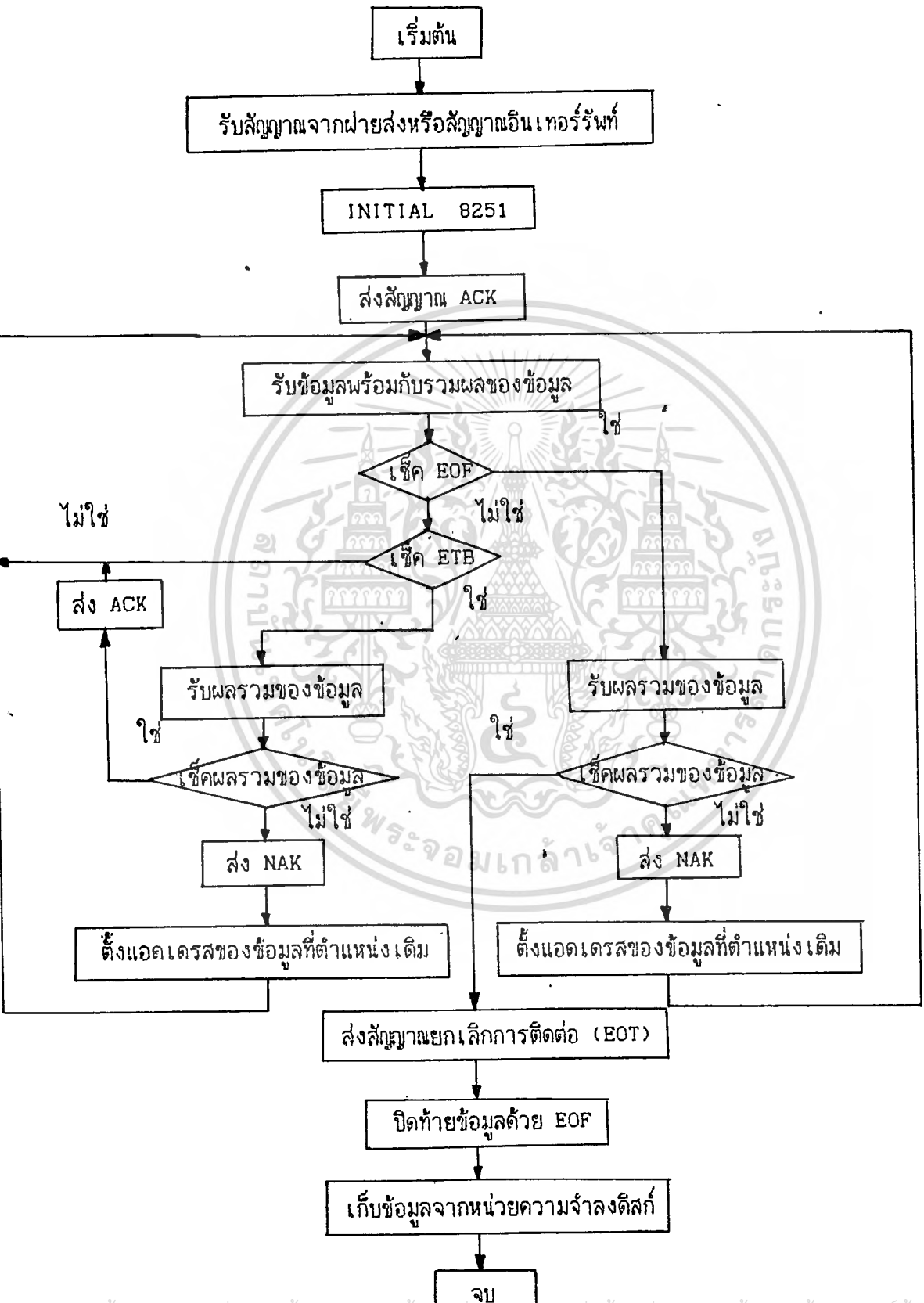
5.5 ซึ่งมีขั้นตอนการทำงานดังนี้

1. จะรอรับสัญญาณการเรียกจากตัวส่ง หรือสัญญาณการอินเทอร์รัพท์
2. ทำการ INITIAL 8251 เพื่อให้พร้อมที่จะทำงาน
3. ส่งสัญญาณ ACK
4. ขั้นตอนการรอรับข้อมูล เมื่อมีข้อมูลเข้ามาทางฝ่ายรับจะทำการเช็คว่าเป็น EOF หรือ ETB หรือไม่ ถ้าไม่ใช่ทั้ง 2 อย่างก็จะทำการบวกค่าของรหัสแอสกีของข้อมูลนั้นๆ ไปเรื่อยๆ จนกว่าจะเจอ EOF ซึ่งแสดงว่าเป็นข้อมูลไบต์สุดท้าย หรือเจอ ETB ซึ่งแสดงว่าเป็นการสิ้นสุดของข้อมูลบล็อกนั้นแล้ว
5. รับผลรวมของข้อมูลที่ส่งมาจากตัวส่ง
6. ทำการเช็คผลรวมที่ได้ในขั้นตอนที่ 4 และที่ 5 ว่าตรงกันหรือไม่
 - ถ้าตรงกันจะทำการส่งสัญญาณ ACK กลับไปและรอรับข้อมูลบล็อกใหม่
 - ถ้าไม่ตรงกันจะทำการส่งสัญญาณ NAK กลับไปและรอรับข้อมูลบล็อกเดิม
 - ในกรณีที่เจอ EOF และตรวจสอบผลรวมของข้อมูลแล้วถูกต้องก็จะทำการส่งสัญญาณ EOT ออกไปให้ตัวส่ง เพื่อเป็นการบอกว่าคุณได้รับเรียบร้อยแล้วให้ทำการยกเลิกการติดต่อ
7. ในกรณีที่ยังไม่เจอ EOF จะทำขั้นตอนการรับข้อมูลตามลำดับจนกว่าจะเจอ EOF
8. ปิดท้ายข้อมูลที่รับมาได้เรียบร้อยแล้วด้วย 1AH
9. ทำการเก็บข้อมูลที่รับได้ จากหน่วยความจำลงดิสก์

เอกสารนี้เป็นเอกสารสงวนลิขสิทธิ์ของสถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นรูปที่ 5.4 แสดงโปรแกรมการส่งข้อมูลของ MASTER อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



บทที่ 6

ผลการทดลอง

จากการสร้างภาค R.F. ทั้งภาคส่งและภาครับนั้นได้ผลการทดลองในส่วนต่างๆดังนี้
ภาครับ

สายอากาศ การสร้างจะต้องทำ Ground Plane ล้อมรอบสายอากาศเพื่อให้เกิด การ Matching Impedance กับภาค input ของ R.F.Amp. เพื่อทำให้การรับสัญญาณ ได้ผลดีที่สุด

* ภาค R.F.Amp และ Demodulate ลายทองแดงเป็นสิ่งที่ต่อระวางเป็นอย่างมากใน ภาคนี้เนื่องจากที่ความถี่สูงนั้นลายทองแดงจะมีสภาพเหมือน L ซึ่งจะทำให้ค่าสัญญาณต่างๆ เยียนไปได้ ฉะนั้นการสร้างเราจึงต้องพยายามให้ลายทองแดงจากตัวทรานซิสเตอร์ที่ต่อไปยัง element ต่างๆสั้นที่สุดเช่นจากขาเบสของตัวทรานซิสเตอร์ไปยังตัว R ต้องให้สั้นที่สุด

การปรับให้ได้สัญญาณที่ดีที่สุดนั้นเราไม่สามารถที่จะปรับสัญญาณของแต่ละภาคได้เนื่องจาก Impedance ของภาคต่างๆนั้นต่อเนื่องกันและการที่เราจะนำสาย Probe ไปทดลอง วัดสัญญาณที่จุดใดจุดหนึ่งนั้นก็ทำให้ Impedance ที่จุดนั้นเปลี่ยนแปลงไปเมื่อเราปรับและ วัดสัญญาณที่จุดนั้นให้ได้สัญญาณที่แรงที่สุดแล้ว เมื่อนำสาย Probe ออกก็จะเกิดการเปลี่ยนแปลงของ Impedance ทำให้เกิดความผิดพลาดไปอีก ฉะนั้นเราจะต้องทำการต่อภาคต่างๆ รวมกันจนถึงภาคของการปรับแต่งสัญญาณ หรืออย่างน้อยก็ก่อนเข้าวงจร Comparater แล้ว จึงทำการจับสัญญาณที่จุด output ของวงจรแล้วปรับให้ได้สัญญาณแรงที่สุดโดยการจูนจากตัว L ปรับค่า หรือจูนจากเครื่องส่งก็ได้ แต่ควรจูนทั้งสองอย่าง

ภาคส่ง ภาคส่ง

ส่วนสำคัญของภาคนี้คือ L และ C ที่ใช้ การสร้าง L บนลายทองแดงนั้นเป็นไปได้ยากที่จะ ได้ค่าที่ถูกต้องแน่นอนเนื่องมากจากการควบคุมค่าต่างๆทำได้ยาก จากสูตรการสร้าง L บนลายทองแดงแบบ circular spiral

$$L = 5.05 \times 10^{-3} \ln(t/(W-t) - 1.76) \text{ nH/mil}$$

เมื่อ W คือความกว้างของลายทองแดง และ t เป็นความหนาของลายทองแดง

ซึ่งจะเห็นได้ว่าการที่จะควบคุมทั้งความกว้างและความหนาของลายทองแดงนั้นทำได้ยาก จึงเปลี่ยนมาใช้แบบ 'square spiral' ซึ่งมีสูตรการสร้างดังนี้

$$L = 8.5 \times A^{1/2} \times n^{5/3} \text{ nH}$$

เมื่อ A เป็นพื้นที่ของลายทองแดงหน่วยเป็นตาราง เซนติเมตร และ n เป็นจำนวนรอบจากการสร้างจริงนั้นเราใช้เครื่องต้นแบบมาวัดขนาดของลายทองแดงส่วนที่เป็น L นี้

แล้วจึงนำไปสร้างซึ่งก็ทำให้ง่ายขึ้น ซึ่งที่ทำเช่นนี้ก็เพื่อให้ค่า L เป็นไปอย่างแน่นอนนั่นเอง ส่วน C ใช้เป็น Trimmer ซึ่งเสถียรภาพและความแน่นอนนั้นก็ขึ้นกับราคาของตัวมัน ซึ่งมีความแตกต่างกันมาก ในโครงการที่ใช้เป็นแบบราคาถูกจึงทำให้เกิดความผิดพลาดได้ง่ายตั้งนั้นถ้าต้องการให้การทำงานเป็นไปอย่างแม่นยำที่สุดก็ควรที่จะใช้ Trimmer ที่มีราคาสูง

นอกจากนี้อีกส่วนที่สำคัญของวงจรภาคนี้ก็คือกำลังส่งซึ่งกำลังส่งนั้นขึ้นอยู่กับจุดที่ปของ L ที่ต่อขึ้นไปยัง V_{cc} ถ้าจุดที่ปนี้แบ่ง L ที่สร้างจากสายทองแดงได้ขนาดไม่เป็นสัดส่วนที่เหมาะสมก็อาจจะทำให้ได้กำลังส่งที่อ่อนเพราะว่าค่า B ของวงจรรอสซิลเลเตอร์แบบ Hartley นี้ขึ้นอยู่กับ

$$B(w) = L_1 / L_2$$

ภาคการอินเทอร์เฟสคอมพิวเตอร์

จากผลการทดลองเมื่อได้มีการเชื่อมต่อระหว่าง PC ทั้ง 2 เครื่องโดยไม่ผ่านการอินเทอร์เฟสกับภาครับส่ง RF ข้อมูลที่รับได้ค่อนข้างถูกต้องโดยเฉพาะกับไฟล์ขนาดเล็กไม่เกิน 10 กิโลไบต์ แต่ถ้ามากกว่า 10 กิโลไบต์อาจจะทำให้ข้อมูลช่วงท้าย ของไฟล์หายไปเนื่องจากทางตัวส่งไม่สามารถรับสัญญาณ ACK หรือ NAK ได้มีสาเหตุมาจากสัญญาณที่ส่งเกิดผิดพลาดขึ้นเพราะจากการทดลองส่งข้อมูลอย่างต่อเนื่องจะมีบางช่วงของข้อมูลที่ไม่สามารถรับข้อมูลได้ (BLANK หรือ 00 ในรหัสแอสกี) สันนิษฐานว่าบัฟเฟอร์ที่เชื่อมต่อระหว่างบัลข้อมูลกับ INPUT PARALLEL ไม่ได้ PULL UP ไว้เพราะฉะนั้นการรับส่งข้อมูลนานทำให้ขนาดของสัญญาณตกลงมาได้ และจากโปรแกรมการรับส่งเราสามารถแก้ไขโปรแกรมได้โดยให้มีการตรวจสอบสัญญาณว่ามาหรือไม่ภายในเวลาที่กำหนด ถ้าสัญญาณยังไม่มาก็ให้ตัวรอรับสัญญาณ (ในที่นี้คือตัว MASTER) ส่งสัญญาณขอให้ตอบ (ENQ) ไปให้แก่ SLAVE จากนั้น SLAVE จะทำการตรวจสอบว่าก่อนหน้านี้ได้มีการส่งสัญญาณอะไรออกไปให้ตัว MASTER ก็จะทำการส่งสัญญาณนั้นไปอีกครั้งหนึ่ง จะทำให้มีการรับส่งข้อมูลต่อไปได้

สำหรับการรับส่งข้อมูลเมื่อได้มีการ INTERFACE กับ RF โดยวิธีนี้ไม่สามารถทำการรับส่งข้อมูลออกไปให้ถูกต้องได้ เนื่องจากภาครับของภาค RF นั้นถึงแม้ว่าจะไม่มีการส่งสัญญาณออกมาจากภาคส่งแต่ที่ภาคสุดท้ายของภาครับก็จะมีสัญญาณออกมา ซึ่งเกิดเนื่องมาจากที่ส่วน DEMODULATE นั้นเกิดการอสซิลเลทที่ วงจร TANK เมื่อไม่มีสัญญาณเข้า ดังนั้นสัญญาณนี้จะถูกส่งไปบ่อนเข้าวงจรปรับแต่งสัญญาณ แล้วเข้าวงจร Comparator ทำให้เกิดการอสซิลเลทที่ภาคนี้ ฉะนั้นเมื่อเราต่อภาค RF เข้ากับการติดต่อของ 8251 จึงทำให้เมื่อเปิดเครื่องแล้วและให้ 8251 ทำงานในโหมดรับ สัญญาณที่ออกมาจากภาคสุดท้ายของภาครับ RF จึงเข้าไปเป็น DATA ของ 8251 ด้วย ซึ่งส่วนนี้เราไม่สามารถแก้ไขได้ เพราะว่าถ้าเราทำให้ภาคสุดท้ายไม่เกิดการอสซิลเลทแล้วสัญญาณที่ออกมาก็จะเป็น 0 ไวลท์ซึ่งถ้าไป

INTERFACE กับ PC เมื่อ 8251 ทำงานในโหมดรับ ก็ยังคิดว่าเป็น DATA เหมือนกัน
เนื่องจาก 8251 จะไม่คิดว่าสัญญาณที่เข้าเป็น DATA เมื่อสัญญาณเป็น HIGH อยู่ก่อนซึ่ง
เราไม่สามารถทำได้

ถ้าเราจะทำการ INTERFACE RF กับ 8251 เราต้องเพิ่ม SOFTWARE ในส่วนต้น
โปรแกรม ดังต่อไปนี้

MASTER

```

;*****
;เพื่อเปิด RF ภาคส่ง
;*****
MOV DX,0304H
MOV AL,00H ;IF D0=0 TO ON TRANSMISSION RF
OUT DX,AL
;*****
;เพื่อเลือก ENABLE การส่งรหัส
;*****
MOV DX,0306H
MOV AL,00H ;IF D1=0 FOR SEND CODE
OUT DX,AL
MOV DX,0302H
MOV AL,0AAH ;0AAH IS CODE OF SLAVE
OUT DX,AL
MOV AL,00H ;STOP TO SEND CODE
OUT DX,AL
;*****
;เพื่อเลือกให้ภาคส่งสามารถติดต่อกับ 8251 ได้
;*****
MOV DX,0306H
MOV AL,01H ;IF D1=1 FOR CONTACT WITH 8251
OUT DX,AL

```

SLAVE

;*****

; เพื่อเปิด RF ภาคส่ง

;*****

MOV DX,0302H

MOV AL,00H ; IF D0=0 TO ON TRASSMISSION RF

OUT DX,AL

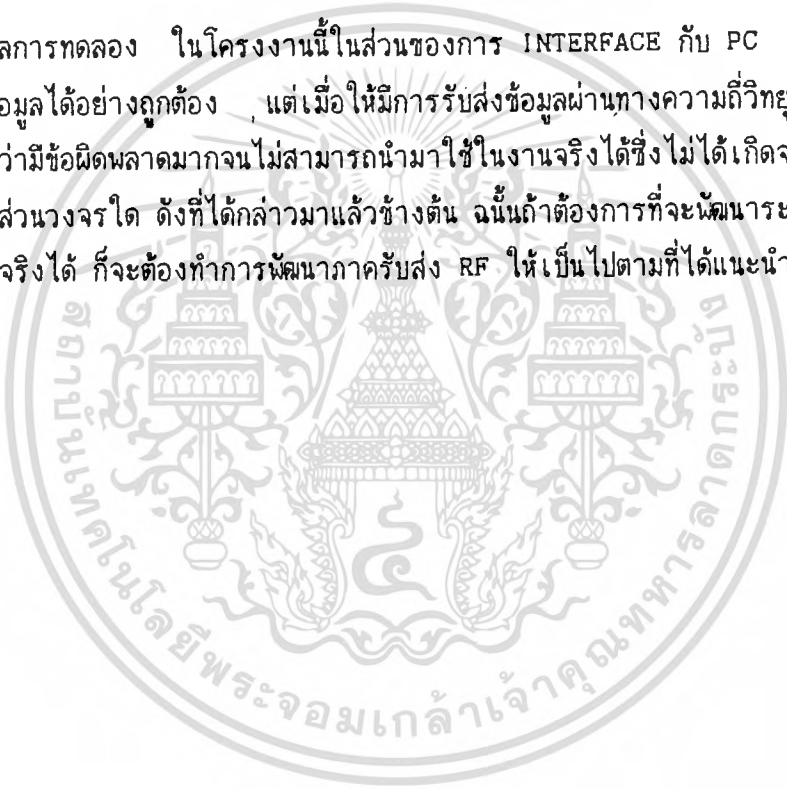
สำหรับเบอร์พอร์ต และ DATA ที่กล่าวถึงในโปรแกรมข้างต้นได้เตรียมภาค
HARDWARE ไว้รองรับเรียบร้อยแล้ว

ในกรณีที่ต้องการให้โปรแกรมของ SLAVE รันเพื่อรองรับการอินเทอร์รัพท์เราจะต้อง
เปลี่ยนส่วนแรกของโปรแกรมดังแสดงไว้ในโปรแกรม SLAVE1.ASM ในภาคผนวก สำหรับ
ROUTINE ให้คงไว้เหมือนเดิม (SLAVE.ASM)

:

บทที่ 7**สรุปผลการทดลองและวิจารณ์**

สรุปผลการทดลอง ในโครงงานนี้ในส่วนของการ INTERFACE กับ PC นั้นเราสามารถรับส่งข้อมูลได้อย่างถูกต้อง , แต่เมื่อให้มีการรับส่งข้อมูลผ่านทางความถี่วิทยุตามโครงงานนี้ปรากฏว่ามีข้อผิดพลาดมากจนไม่สามารถนำมาใช้ในงานจริงได้ซึ่งไม่ได้เกิดจากความผิดพลาดของส่วนวงจรใด ดังที่ได้กล่าวมาแล้วข้างต้น ฉะนั้นถ้าต้องการที่จะเห็นระบบนี้ให้สามารถใช้งานจริงได้ ก็จะต้องทำการพัฒนาภาครับส่ง RF ให้เป็นไปตามที่ได้แนะนำไว้





เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

;*****
; Program for send data ( Master.asm )
;*****

        dosseg
        .model small

;*****
;DATA SEGMENT
;*****

        .data
namebuff    db    49
            db    ?
            db    50 dup(?)
buff        equ    20000
databuff    db    buff dup(?)
intro       db    0dh,0ah,'Enter Pathname for send:', '$'
cr1f        db    0dh,0ah,'$'
handle      dw    ?
psum        db    100 dup(0)
summing     db    10,13,10,13,'Summing data block #: $'
summing$    db    ' is $'
size        db    ?
sizs        db    10,13,'File size = $'
sizes       dw    0
bytes       db    ' bytes$'
count       db    1
rec_NAK     dw    0
save_time   dw    ?
tell_you    db    0dh,0ah,'Initial 8251 and wait for ACK'
            db    ' form Receiver 5 sec.', '$'
er1         db    '*** File not found ***', '$'
er2         db    '*** Path not found ***', '$'
er3         db    '*** Too many open file ***', '$'
er4         db    '*** Wrong attribute or Access denied ***', '$'
er5         db    '*** Invalid handle ***', '$'
er6         db    '*** Invalid access code ***', '$'
er7         db    '*** Error or Unknow ***', '$'
continue    db    '* Send the next block $'
r_NAK_string db    '* Send it again $'
ready       db    '* Send data successful $'
ACK_ready   db    'Receive ACK ready $'

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับบริการ * Send data successful * ชาติให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามให้ตัดแบบลงเนื้อหา และต้องยกย่องถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

ACK_fail      db    10,13,'Can not receive ACK $'
abort         db    10,13,'*** Can not contact $'
ssum         db    10,13,'Send summing OK $'
ssEOF        db    10,13,'Send end of file $'
sssETB       db    10,13,'Send end of block $'
p_8251c      equ    0301h
p_8251d      equ    0300h
EOT          equ    04
EOF          equ    1ah
ACK          equ    06
NAK          equ    21
ETB          equ    23

```

```

;*****
;CODE SEGMENT
;*****

```

```

.code
mov dx,@data
mov ds,dx
call clear_screen
call set_cursor
call open_file
call read_file      ;load file for send in memmory
call initial        ;initial 8251
call tell
call check_ACK      ;wait for ACK
call send_f_size    ;send file size
call check_ACK

```

```

mov bx,offset databuff
mov si,offset psum
send1:
call send_data
mov d1,last        ;check last byte
cmp d1,EOF
jz s_EOF
call send_ETB
call send_summing
call check_ACK_NAK_EOT

```

jmp send1

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์การใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

s_EOF:      call send_EOF
            call send_summing
            call check_ACK_NAK_EOT
            cmp ax,NAK
            jz send1

```

```

exit:      mov ah,4ch
            int 21h

```

```

;*****

```

```

;Send Summing of block

```

```

;*****

```

```

send_summing proc near
s_sum:      mov dx,p_8251c
            in al,dx
            test al,01
            jz s_sum
            mov dx,p_8251d
            mov al,[si]
            out dx,al
            mov dx,offset ssum
            call print_string
            ret
send_summing endp

```

```

;*****

```

```

; Send Data and Summing Data until
;equal 256 bytes or found end of file

```

```

;*****

```

```

send_data   proc near
set:        mov cx,256                ;number of bytes in 1 block
            call delay
            xor ax,ax
            mov bp,ax
            mov [si],ax              ;push zero to si before sum data
pop_data:   mov al,[bx]               ;read data from buffer
            cmp al,lah                ;if end of file
            jz sum1
            push ax

```

```

status:      mov dx,p_8251c
              in al,dx
              test al,01
              jz status
              pop ax
              mov dx,p_8251d
              out dx,al
              add [si],al          ;sum data
              inc bx              ;next byte
              inc bp
              loop pop_data

sum1:        cmp cx,256          ;if no data in this block
              jz no_data        ;jump return
              mov last,al
              mov dx,offset summing ;display summing
              call print_string
              xor dx,dx
              mov dl,[count]
              call binidec
              mov dx,offset summings
              call print_string
              xor dx,dx
              mov dl,[si]
              call binihex
              ret

no_data:     mov last,al
              ret

send_data   endp

```

```

;*****
;Check Control Signal from Receiver
;*****
check_ACK_NAK_EOT proc near
    call set_time
test_again:  call read_time
              cmp ax,[save_time]
              jae contact_fail

```

```

mov dx,p_8251c
in al,dx

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับอาจารย์และบุคลากรที่ศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมี in al,dx นี้หา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```
test al,02
jz test_again
mov dx,p_8251d
in al,dx
cmp al,ACK
jz correct
cmp al,NAK
jz wrong
cmp al,EOT
jz complete
```

correct:

```
inc si
inc [count]
mov dx,offset continue
call print_string
mov [rec_NAK],0
ret
```

wrong:

```
inc [rec_NAK]
mov ax,[rec_NAK]
cmp ax,10
jz not_care
mov ax,bp
sub bx,ax
mov dx,offset r_NAK_string
call print_string
mov ax,NAK
ret
```

not_care:

```
cmp last,EOF
jnz correct
jz test_again0
```

complete:

```
mov dx,offset ready
call print_string
ret
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

contact_fail: mov dx,offset abort
               call print_string
               mov ah,4ch
               int 21h
check_ACK_NAK_EOT endp

```

```

;*****
;Receive ACK for contact from Receiver
;*****

```

```

check_ACK     proc    near
               call set_time

c_ACK:        call read_time
               cmp ax,[save_time]
               jae cancel
               mov dx,p_8251c
               in al,dx
               test al,02           ;test RxDY
               jz c_ACK
               mov dx,p_8251d
               in al,dx
               cmp al,06
               jnz c_ACK
               mov dx,offset ACK_ready
               call print_string
               ret

cancel:       mov dx,offset ACK_fail
               call print_string
               mov ah,4ch
               int 21h
check_ACK     endp

```

```

;*****
;Send size of file
;*****

```

```

send_f_size   proc    near
               mov cx,[sizes]

s_f_s:        mov dx,p_8251c
               in al,dx

```

```

test al,01
jz s_f_s
mov dx,p_8251d
mov al,cl
out dx,al
call delay
s_f_s1: mov dx,p_8251c
in al,dx
test al,01
jz s_f_s1
mov dx,p_8251d
mov al,ch
out dx,al
ret
send_f_size endp

```

```

;*****
; Delay
;*****

```

```

delay proc near
push bx
mov bx,0
delay1: dec bx
jnz delay1
pop bx
ret
delay endp

```

```

;*****
;Open sending File
;*****

```

```

open_file proc near
ask: mov dx,offset intro ;ask for name file
call print_string

ans: mov dx,offset namebuff ;input name file
mov ah,0ah
int 21h
mov dx,offset crlf
call print_string

```

```

zero:      mov bl,namebuff+1      ;put zero in name file handle
           mov bh,0
           mov [namebuff+bx+2],0

open:      mov dx,offset namebuff+2
           mov al,0
           mov ah,3dh           ;open file
           int 21h
           mov handle,ax       ;save handle
           jc error1
           ret

error1:    call error
open_file  endp

;*****
;Read Sending File
;*****
read_file  proc near
read:      mov cx,buff           ;number of bytes for read
           mov bx,handle
           mov dx,offset databuff
           mov ah,3fh          ;read file
           int 21h
           jc error2           ;if error
           cmp ax,0            ;if found end of file
           jz close1
           mov cx,ax
           cmp cx,buff         ;if file size more than buffer
           pushf
           add [sizes],cx      ;save it before read again
           popf
           jnz disp           ;if file size less than buffer

dl:
           mov bx,handle
           jmp read            ;read again

disp:      mov dx,offset sizes   ;display file size
           call print_string
           mov dx,[sizes]
           call binidec

```

```

        mov dx,offset bytes
        call print_string
close1:  call close_file
        ret
error2:  call error
read_file  endp

;*****
;Close File for Openning
;*****
close_file  proc  near
        mov bx,handle ;close file
        mov ah,3eh
        int 21h
        jc error3
        ret
error3:    call error
close_file  endp

;*****
;Change Binary to Hexadecimal
;*****
binihex  proc  near
        push bx
        xor bx,bx
        mov bx,dx
        mov ch,4

rot:     mov cl,4
        rol bx,cl
        mov al,bl
        and al,0fh
        add al,30h
        cmp al,3ah
        jl printit
        add al,7h

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

printit:    mov dl,a1
            mov ah,2
            int 21h
            dec ch
            jnz rot
            mov dx,offset crlf
            call print_string
            pop bx
            ret

binihex     endp

binidec     proc    near
            push si
            mov ax,dx
            mov si,10
            xor cx,cx
nonzero:    xor dx,dx
            div si
            push dx
            inc cx
            or ax,ax
            jne nonzero
w:          pop dx
            call writehexd
            loop w
            pop si
            ret
binidec     endp

writehexd   proc    near
            push dx
            cmp dl,10
            jae hexletter
            add dl,"0"
            jmp short wdigit

```



```

hexletter:    add dl,"A"-10
wddigit:     mov ah,2
              int 21h
              pop dx
              ret
writehexd    endp

```

```

;*****
;INITIAL 8251
;*****

```

```

initial      proc    near
              mov dx,p_8251c    ;control port
              mov al,55h        ;int. reset
              out dx,al
              mov al,0ddh       ;mode word
              out dx,al
              mov al,15h        ;command word
              out dx,al
              ret
initial      endp

```

```

;*****
;TELL USER
;*****

```

```

tell         proc    near
              mov dx,offset tell_you
              call print_string
              mov dx,offset crlf
              call print_string
              ret
tell         endp

```

```

;*****
;Print String
;*****

```

```

print_string proc    near
              mov ah,09h

```

```

              int 21h

```

```

              ret

```

```

print_string endp

```

```

;*****
;SEND End of File
;*****
send_EOF      proc    near
eof1:         mov dx,p_8251c
              in  al,dx
              test al,01
              jz  eof1
              mov dx,p_8251d
              mov al,EOF
              out dx,al
              mov dx,offset ssEOF
              call print_string
              ret

send_EOF      endp

;*****
;Send End of Block
;*****
send_ETB      proc    near
etb1:         mov dx,p_8251c
              in  al,dx
              test al,01
              jz  etb1
              mov dx,p_8251d
              mov al,ETB
              out dx,al
              mov dx,offset sssETB
              call print_string
              ret

send_ETB      endp

;*****
; SET TIME
;*****
set_time      proc    near
              push es
              mov ax,0
              mov es,ax

```



```

mov ax,word ptr es:[046ch] ;read data in address 0:46CH to
add ax,91
mov [save_time],ax
pop es
ret
set_time    endp

;*****
;  READ TIME
;*****
read_time  proc    near
            push es
            mov ax,0
            mov es,ax
            mov ax,word ptr es:[046ch] ;read data in address 0:46CH to
            pop es
            ret
read_time  endp

;*****
;  SET CURSOR
;*****
set_cursor proc    near
            push ax
            push bx
            push dx
            xor dx,dx
            xor bx,bx          ;set cursor routine
            mov ah,2          ;goto column 0, row 0
            int 10h
            pop dx
            pop bx
            pop ax
            ret
set_cursor endp

```

```

;*****
; CLEAR_SCREEN
;*****
clear_screen proc near
    push ax
    push bx
    push cx
    push dx
    xor ax,ax
    xor cx,cx
    mov dh,24
    mov dl,79
    mov bh,7
    mov ah,6
    int 10h
    pop dx
    pop cx
    pop bx
    pop ax
    ret
clear_screen endp

```

```

;*****
;ERROR ROUTINE
;*****
error proc near
    cmp ax,2
    jz e1
    cmp ax,3
    jz e2
    cmp ax,4
    jz e3
    cmp ax,5
    jz e4
    cmp ax,6
    jz e5
    cmp ax,12
    jz e6
    jnz e7

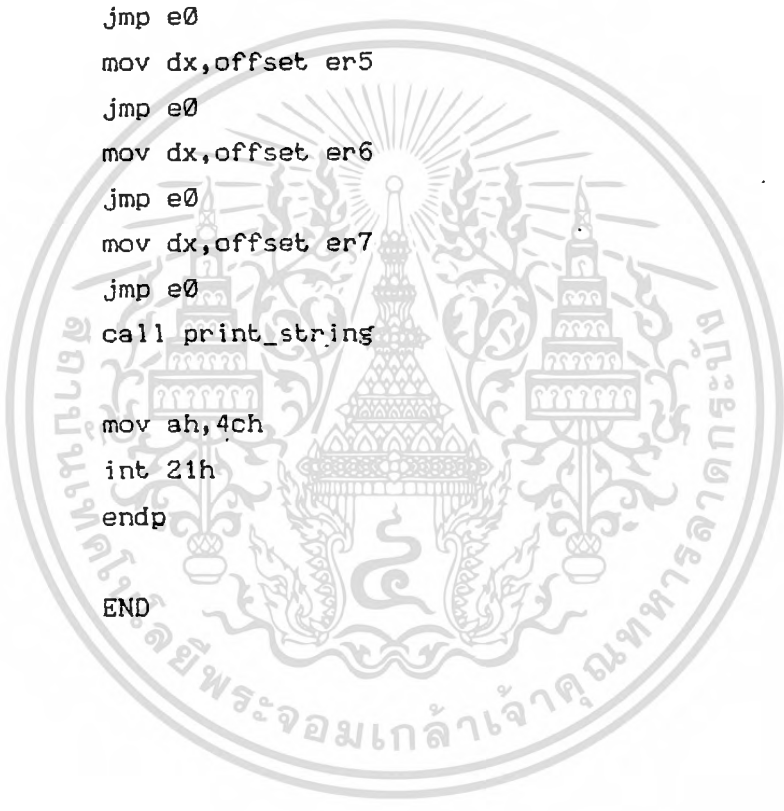
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

e1:      mov dx,offset er1
         jmp e0
e2:      mov dx,offset er2
         jmp e0
e3:      mov dx,offset er3
         jmp e0
e4:      mov dx,offset er4
         jmp e0
e5:      mov dx,offset er5
         jmp e0
e6:      mov dx,offset er6
         jmp e0
e7:      mov dx,offset er7
         jmp e0
e0:      call print_string
         mov ah,4ch
         int 21h
error   endp
        END

```



```
;*****
```

```
;Program for receive data (Slave.asm)
```

```
;*****
```

```
dosseg  
.model small
```

```
;*****
```

```
; DATA SEGMENT
```

```
;*****
```

```
.data
```

```
namebuff1 db 49  
db ?  
db 50 dup(?)  
  
intro1 db 0dh,0ah,'Save data in file name:', '$'  
handle1 dw ?  
file_sizes dw 0  
lf_s db ?  
mf_s db ?  
databuff db 20000 dup (?)  
psum db 100 dup(0)  
?sum db ?  
last1 db 0  
count db 1  
num_NAK dw 0  
save_time dw ?  
tell_f_s db 10,13,'File size = $'  
bytes db ' bytes$',10,13  
er1 db '*** File not found ***','$'  
er2 db '*** Path not found ***','$'  
er3 db '*** Too many open file ***','$'  
er4 db '*** Wrong attribute or Access denied ***','$'  
er5 db '*** Invalid handle ***','$'  
er6 db '*** Invalid access code ***','$'  
er7 db '*** Error or Unknow ***','$'  
CrLf db 10,13,'$'  
ACK_ready db 10,13,'Send ACK ready $',10,13  
cmt db ' Can not contact $'  
ask1_user db 'Do you want to contact?(Y/N)$'  
found_ETB db 10,13,'Found end of block',10,13,'$'  
found_EOF db 10,13,'Found end of file',10,13,'$'
```

```

sEOT      db      10,13,'Data in ready and Contact complete',10,13,'$'
fool      db      10,13,'Press only key Y or N stupid $',10,13
uns       db      10,13,'Send ACK unsuccessful $'
ss_NAK    db      10,13,'Send NAK and receive data again $'
d_sum     db      ' Can not receive sum of data $'
p_8251c   equ     0301h
p_8251d   equ     0300h
EOT       equ     04
EOF       equ     1ah
ACK       equ     06
NAK       equ     21
ETB       equ     23
fail      equ     24

```

```

;*****
; CODE SEGMENT
;*****

```

```

.code
mov dx,@data
mov ds,dx
call clear_screen
call set_cursor
call initial
mov dx,offset ask1_user
call print_string
call dicision
call send_ACK
call rec_file_size      ;receive size of file
call send_ACK

mov di,offset databuff
mov si,offset psum

r_data:  call receive_data      ;receive data 256 bytes and
        cmp ax,fail           ;summing data
        jz out1
        call check_sum        ;receive sum of data and check
        cmp ax,NAK
        jz s_NAK

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

cmp last1,EOF
jz s_EOT
cmp ax,fail
jz out1
call send_ACK
inc si
jmp r_data

s_NAK:      inc [num_NAK]                ;check send NAK
            call send_NAK
            mov ax,[num_NAK]
            cmp ax,10
            jz not_care                ;send NAK equal 10 th
            jmp r_data

not_care:   cmp last1,EOF                ;check last block
            jz s_EOT
            xor ax,ax
            mov [num_NAK],ax           ;yet set it for receive again
            mov ax,di
            add ax,bp
            mov di,ax
            jmp r_data

s_EOT:      call send_EOT                ;complete
out1:       call create_file
            call write_file
            call close_file
            jmp exit

exit:       mov ah,4ch
            int 21h

```

```

;*****
;Receive size of file from Sender
;*****
rec_file_size proc near
    call set_time
r_f_s1:    call read_time
           cmp ax,[save_time]
           jae eexit
           mov dx,p_8251c
           in al,dx
           test al,02                ;test RxDY
           jz r_f_s1
           mov dx,p_8251d
           in al,dx
           mov [lf_s],al             ;receive first byte
r_f_s2:    mov dx,p_8251c
           in al,dx
           test al,02                ;test RxDY
           jz r_f_s2
           mov dx,p_8251d
           in al,dx
           mov [mf_s],al             ;receive second byte
           mov ah,[mf_s]
           mov al,[lf_s]
           mov [file_sizes],ax      ;push it
           mov dx,offset tell_f_s
           call print_string
           mov dx,[file_sizes]      ;display it
           call binidec
           mov dx,offset bytes
           call print_string
           ret
eexit:     mov dx,offset cmt         ;if can not contact
           call print_string
           mov ah,4ch
           int 21h
rec_file_size endp

```

```

;*****
; Send Acknowledge
;*****
send_ACK      proc    near
               call set_time
sACK0:        call read_time
               cmp ax,[save_time]
               jae unsu0
               mov dx,p_8251c
               in al,dx
               test al,01                ;test TxRDY'
               jz sACK0
               mov al,ACK
               mov dx,p_8251d
               out dx,al
               mov dx,offset ACK_ready
               call print_string
               ret
unsu0:        mov dx,offset uns           ;if can not send
               call print_string
               mov ah,4ch
               int 21h
send_ACK      endp

```

```

;*****
; Receive data and Sum data
;*****
receive_data  proc    near
receive0:     xor ax,ax
               mov bp,ax
               call set_time
receive_data1: call read_time
               cmp ax,[save_time]
               jae abort
               mov dx,p_8251c
               in al,dx
               test al,02                ;test RxDY
               jz receive_data1

```

```

mov dx,p_8251d
in al,dx
cmp al,ETB
jz r_ETB ;found end of block
cmp al,EOF
jz r_EOF ;found end of file
mov [di],al
add [si],al ;summing data
inc di
inc bp
jmp receive_data1

r_ETB: mov dx,offset found_ETB
call print_string
ret

r_EOF: mov last1,al
mov dx,offset found_EOF
call print_string
ret

abort: mov dx,offset cmt
call print_string
mov ax,fail
ret

receive_data endp

```

```

;*****

```

```

; Check both of sum

```

```

;*****

```

```

check_sum proc near
call set_time
c_sum1: call read_time
cmp ax,[save_time]
jae c_sum3
mov dx,p_8251c
in al,dx
test al,02

```

```

        mov dx,p_8251d
        in al,dx
        mov ?sum,a1
        mov al,[si]
        cmp ?sum,a1
        jnz c_sum2
        ret

c_sum2:    mov ax,NAK
           ret

c_sum3:    mov dx,offset d_sum
           call print_string
           mov ax,fail
           ret

check_sum  endp

;*****
; Send Negative Acknowledge
;*****
send_NAK   proc near
           push cx
sNAK1:     mov dx,p_8251c
           in al,dx
           test al,01
           jz sNAK1
           mov dx,p_8251d
           mov al,NAK
           out dx,a1
           mov dx,offset ss_NAK
           call print_string
           mov ax,di
           mov cx,bp
           sub ax,cx
           mov di,ax
           pop cx
           ret
send_NAK   endp

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

;*****
; Send End of Transmission
;*****
send_EOT      proc    near
sEOT1:        mov dx,p_8251c
               in al,dx
               test al,01
               jz sEOT1
               mov dx,p_8251d
               mov al,EOT
               out dx,al
               mov dx,offset sEOT
               call print_string
               ret
send_EOT      endp

```

```

;*****
; Create receiving file
;*****
create_file   proc    near
ask1:         mov dx,offset intro1
               mov ah,9
               int 21h

ans1:         mov dx,offset namebuff1
               mov ah,0ah
               int 21h

zero1:        mov bl,namebuff1+1
               mov bh,0
               mov [namebuff1+bx+2],0

cre1:         mov dx,offset namebuff1+2
               mov cx,0
               mov ah,3ch
               int 21h
               mov handle1,ax
               jc error1

```

```
ret
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

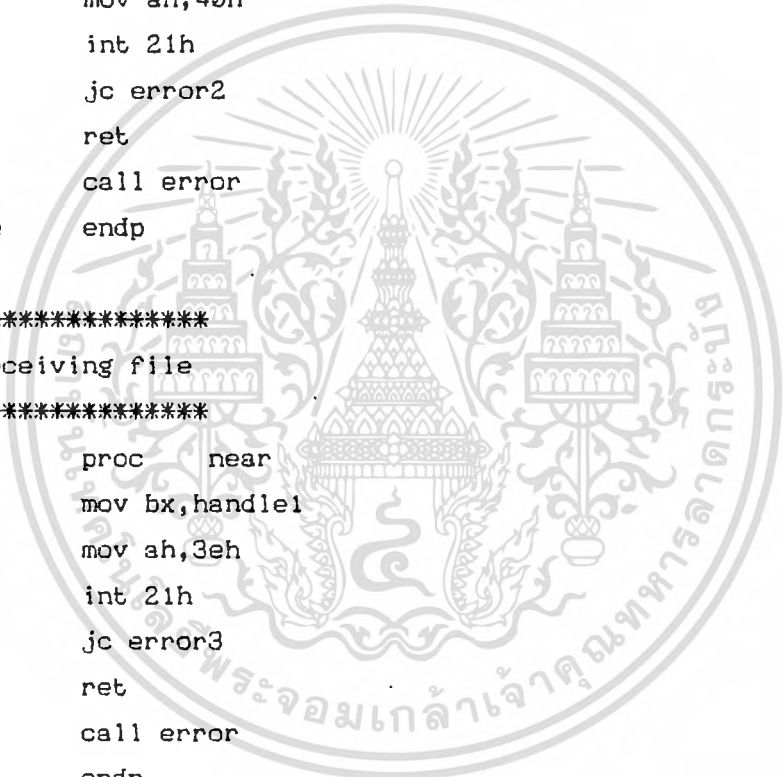
error1:      call error
create_file  endp

;*****
; Write receiving file to disk
;*****
write_file   proc   near
write1:      mov cx,[file_sizes]
             mov bx,handle1
             mov dx,offset databuff
             mov ah,40h
             int 21h
             jc error2
             ret
error2:      call error
write_file   endp

;*****
; Close receiving file
;*****
close_file   proc   near
             mov bx,handle1
             mov ah,3eh
             int 21h
             jc error3
             ret
error3:      call error
close_file   endp

;*****
; Change Binary to Decimal
;*****
binidec      proc   near
             push si
             mov ax,dx
             mov si,10
             xor cx,cx

```



```

nonzero:    xor dx,dx
            div si
            push dx
            inc cx
            or ax,ax
            jne nonzero
w:          pop dx
            call writehexd
            loop w
            pop si
            ret
binidec    endp

```

```

writehexd  proc    near
            push dx
            cmp dl,10
            jae hexletter
            add dl,"0"
            jmp short wdigit

```

```

hexletter: add dl,"A"-10
wdigit:    mov ah,2
            int 21h
            pop dx
            ret

```

```

writehexd  endp

```

```

;*****
;INITIAL 8251
;*****

```

```

initial    proc    near
            mov dx,p_8251c                ;control port
            mov al,55h                    ;int. reset
            out dx,al
            mov al,0ddh                    ;mode word
            out dx,al
            mov al,15h                      ;command word
            out dx,al

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม้ว่initial ทั้งสิ้น อีกทั้งยังมีให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```
;*****
```

```
; Print String
```

```
;*****
```

```
print_string proc near  
    mov ah,09h  
    int 21h  
    ret  
print_string endp
```

```
;*****
```

```
; SET TIME
```

```
;*****
```

```
set_time proc near  
    push es  
    mov ax,0  
    mov es,ax  
    mov ax,word ptr es:[046ch] ;read data in address 0:46CH  
    add ax,91  
    mov [save_time],ax  
    pop es  
    ret  
set_time endp
```

```
;*****
```

```
; READ_TIME
```

```
;*****
```

```
read_time proc near  
    push es  
    mov ax,0  
    mov es,ax  
    mov ax,word ptr es:[046ch] ;read data in address 0:46CH  
    pop es  
    ret  
read_time endp
```

```
;*****  
;  SET_CURSOR  
;*****
```

```
set_cursor    proc    near  
               push  ax  
               push  bx  
               push  dx  
               xor   dx,dx  
               xor   bx,bx                ;set cursor routine  
               mov  ah,2                ;goto column 0, row 0  
               int  10h  
               pop  dx  
               pop  bx  
               pop  ax  
               ret  
set_cursor    endp
```

```
;*****  
;  CLEAR_SCREEN  
;*****
```

```
clear_screen  proc    near  
               push  ax  
               push  bx  
               push  cx  
               push  dx  
               xor  ax,ax  
               xor  cx,cx  
               mov  dh,24  
               mov  dl,79  
               mov  bh,7  
               mov  ah,6  
               int  10h  
               pop  dx  
               pop  cx  
               pop  bx  
               pop  ax
```

```
;*****
```

```
;ERROR ROUTINE
```

```
;*****
```

```
error      proc      near
            cmp ax,2
            jz e1
            cmp ax,3
            jz e2
            cmp ax,4
            jz e3
            cmp ax,5
            jz e4
            cmp ax,6
            jz e5
            cmp ax,12
            jz e6
            jnz e7
e1:        mov dx,offset er1
            jmp e0
e2:        mov dx,offset er2
            jmp e0
e3:        mov dx,offset er3
            jmp e0
e4:        mov dx,offset er4
            jmp e0
e5:        mov dx,offset er5
            jmp e0
e6:        mov dx,offset er6
            jmp e0
e7:        mov dx,offset er7
            jmp e0
e0:        call print_string

            mov ah,4ch
            int 21h
```

```
error      endp
```

; Wait for key Y or N

decision proc near

dd1: mov ah,01

int 21h

cmp al,6eh

jz exit1

cmp al,4eh

jz exit1

cmp al,79h

jz dd2

cmp al,59h

jz dd2

mov dx,offset fool

call print_string

jmp dd1

dd2: ret

exit1: mov ah,4ch

int 21h

decision endp

END



```

;*****
;Program for receive data (Slave1.asm)
;*****

dosseg
.model small

;*****
; DATA SEGMENT
;*****

.data
namebuff1 db 49
           db ?
           db 50 dup(?)

intro1 db 0dh,0ah,'Save data in file name:', '$'
handle1 dw ?
file_sizes dw 0
lf_s db ?
mf_s db ?
databuff db 20000 dup (?)
psum db 100 dup(0)
?sum db ?
last1 db 0
count db 1
num_NAK dw 0
save_time dw ?
tell_f_s db 10,13,'File size = $'
bytes db ' bytes$',10,13
wait_int db 'Waiting for Interrupt (IRQ2) ....$'
er1 db '*** File not found ***','$'
er2 db '*** Path not found ***','$'
er3 db '*** Too many open file ***','$'
er4 db '*** Wrong attribute or Access denied ***','$'
er5 db '*** Invalid handle ***','$'
er6 db '*** Invalid access code ***','$'
er7 db '*** Error or Unknow ***','$'
or1f db 10,13,'$'
ACK_ready db 10,13,'Send ACK ready $',10,13
cmt db ' Can not contact $'
ask1_user db 'Do you want to contact?(Y/N)$'ไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
found_ETB db 10,13,'Found end of block $',10,13,'$'ที่ที่มีการนำไปใช้

```

```

found_EOF      db    10,13,'Found end of file',10,13,'$'
sEOT           db    10,13,'Data in ready and Contact complete',10,13,'$'
fool          db    10,13,'Press only key Y or N stupid $',10,13
uns           db    10,13,'Send ACK unsuccessful $'
ss_NAK        db    10,13,'Send NAK and receive data again $'
d_sum         db    ' Can not receive sum of data $'
ans_int       db    10,13,'* Interrupt Complete * $'
p_8251c      equ    0301h
p_8251d      equ    0300h
EOT           equ    04
EOF           equ    1ah
ACK           equ    06
NAK           equ    21
ETB           equ    23
fail         equ    24

```

```

;*****
; CODE SEGMENT
;*****

```

```

.code
main proc near
mov ax,@data
mov ds,ax

in al,21h ;Program 8259 for int
and al,0fbh
out 21h,al

push ds
mov ax,cs
mov ds,ax
mov ah,25h ;Set new int vector
mov al,0ah
mov dx,offset isr
int 21h
pop ds

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

        call clear_screen
        call set_cursor
        mov dx,offset wait_int      ;Display message
        mov ah,9h
        int 21h

main1:   mov ah,1
        int 16h                    ;check that press any
        jz main1                   ;key

        mov ah,4ch                 ;Return to Dos
        int 21h

main     Endp
;-----
Isr      proc
        Push ax
        Push bx
        Push cx
        Push dx
        Push si
        Push di
        Push es
        Push ds

        mov dx,offset ans_int
        call print_string
        call initial
        mov dx,offset ask1_user
        call print_string
        call dicision
        call send_ACK
        call rec_file_size        ;receive size of file
        call send_ACK

```

```

mov di,offset databuff

```

```

mov si,offset psum

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

r_data:      call receive_data      ;receive data 256 bytes and
             cmp ax, fail         ;summing data
             jz out1
             call check_sum      ;receive sum of data and check
             cmp ax, NAK
             jz s_NAK
             cmp last1, EOF
             jz s_EOT
             cmp ax, fail
             jz out1
             call send_ACK
             inc si
             jmp r_data

s_NAK:       inc [num_NAK]        ;check send NAK
             call send_NAK
             mov ax, [num_NAK]
             cmp ax, 10
             jz not_care         ;send NAK equal 10 th
             jmp r_data

not_care:   cmp last1, EOF        ;check last block
             jz s_EOT
             xor ax, ax
             mov [num_NAK], ax   ;yet set it for receive again
             mov ax, di
             add ax, bp
             mov di, ax
             jmp r_data

s_EOT:      call send_EOT        ;complete
out1:       call create_file
             call write_file
             call close_file
             jmp exit

exit:       mov al, 20h          ;Enable Interrupt
             out 20h, al

```

Pop di

Pop si

Pop dx

Pop cx

Pop bx

Pop ax

Iret

endp

Isr



กิตติกรรมประกาศ

ปริญญานิพนธ์ฉบับนี้มีโอกาสที่จะสำเร็จลงได้ตามจุดประสงค์ ถ้าขาดการให้คำแนะนำจากอาจารย์ที่ปรึกษา อ.พลผดุง ผดุงกุล และอาจารย์ท่านอื่นอีกหลายท่าน ตลอดจนความร่วมมือในการคิดแก้ไขปัญหาจากเพื่อนๆ ภาควิชาคอมพิวเตอร์และภาควิชาไฟฟ้ากำลัง จึงขอขอบคุณมา ณ โอกาสนี้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เอกสารอ้างอิง

ยีน กัวร์วาร์เรน , "ทฤษฎีและการประยุกต์ไมโครโปรเซสเซอร์ Z-80", บริษัท ซีเอ็ดดูเคชั่น จำกัด , พ.ศ.2532

ธานินทร์ ถาวรศาสนวงศ์ และ ทินกร ดุ๊ก , "การอินเทอร์เฟส IBM PC" , นิติลส์เซ็นเตอร์ การพิมพ์

สุรียัน ศรีสวัสดิ์กุล , "ระบบสื่อสารข้อมูลคอมพิวเตอร์" , นิติลส์เซ็นเตอร์ การพิมพ์

ROBERT LAFORE , "ASSEMBLY LANGUAGE PRIMER FOR THE IBM PC AND XT" , A PLUME / WAITE BOOK

ชูชัย ธนสารตั้งเจริญ, ดนัย แสงสุริยศิลป์, ทินกร ดุ๊ก, ธงชัย อุดมกิจโกศล และ ธานินทร์ ถาวรศาสนวงศ์ , "การใช้งาน Z-80" , นิติลส์เซ็นเตอร์ การพิมพ์

ดร.สิทธิชัย โภไคยอุดม, ดร.นิรศักดิ์ วรสุนทรโรสถ และ โตะมิโอะ อิวะสะกิ , "ทฤษฎีและการคำนวณวงจรอิเล็กทรอนิกส์", ซีเอ็ดดูเคชั่น

วคิน เพิ่มทรัพย์, "คู่มือ MS-DOS PC-DOS", ดวงกลมสมัย