

ปริญญาบัตร

เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ
AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM



ปริญญาบัตรฉบับนี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรครุศาสตรบัณฑิต
 สาขาวิชาอิเล็กทรอนิกส์และคอมพิวเตอร์
 ภาควิชา ครุศาสตร์วิศวกรรม
 คณะ ครุศาสตร์อุตสาหกรรม
 สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
 ปีการศึกษา 2537

เลขที่.....	1284	021052
เลขทะเบียน.....		
วัน เดือน ปี.....	-3 พ.ค. 2538	

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่ออนุญาตเห็นไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



มหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี
 คณะวิศวกรรมศาสตร์
 ภาควิชาวิศวกรรมเครื่องกล
 สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
 ใบรับรองปริญญาโท

ชื่อหัวข้อปริญญาโท เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบ โทนและวอยซ์ แบบอัตโนมัติ
 AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM

- ชื่อนักศึกษา 1. นายกังวาล สุรินทรารุณ รหัสประจำตัว 36031401
 2. นายโชติ สุภาการ รหัสประจำตัว 36031410
 3. นางสาวทิพวัลย์ สุวรรณชมพู รหัสประจำตัว 36031411
 4. นายสุพล สืบจากดี รหัสประจำตัว 36031431

- อาจารย์ผู้ควบคุมปริญญาโท
 1. อาจารย์กิติพงศ์ มะโน
 2. อาจารย์วีรวิทย์ สมหา
 3. อาจารย์สันติ คันตระกูล

คณะกรรมการสอบปริญญาโท	ลายเซ็น
1. อาจารย์กิติพงศ์ มะโน	
2. อาจารย์วีรวิทย์ สมหา	
3. อาจารย์สันติ คันตระกูล	
4. อาจารย์พีระวุฒิ สุวรรณจันทร์	
5. อาจารย์สุชิน อางหาญ	

วัน/เดือน/ปี ที่สอบ 22 ธันวาคม 2537 เวลา 13.00 น. ถึง 15.00 น.

สถานที่สอบ ห้อง ค.301 คณะวิศวกรรมศาสตร์



(ผศ.ดร.ธีระพล อางหาญ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ปริญญานิพนธ์

เรื่อง เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM

ผู้จัดทำ

นายกังวาล สุรินทรานุรักษ์

นายโชติ สุภาการ

นางสาวทิพวัลย์ สุวรรณชมพู

นายสุพล สืบจากดี

อาจารย์ที่ปรึกษา

ลงนาม.....
(อาจารย์กิตติพงศ์ มะโน)

ลงนาม.....
(อาจารย์วรัญญา สมหา)

ลงนาม.....
(อาจารย์สันติ คันตระกูล)

หัวหน้าภาควิชา

ลงนาม.....
(ผศ.ดร.ธีระพล เทพหัสดิน ณ อยุธยา)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ปริญญานิพนธ์

เรื่อง เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบ โทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ
AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM

จุดประสงค์

1. เพื่อศึกษาการนำระบบคอมพิวเตอร์มาใช้ในการสื่อสารโทรคมนาคม
2. เพื่อสร้างเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบเสียงพูดอัตโนมัติ (ต้นแบบ)
3. เพื่อศึกษาการเขียนโปรแกรมควบคุมการทำงานทางด้าน Micro Controller
4. เพื่อนำเครื่องต้นแบบมาสร้างเป็นเครื่องใช้งานจริง ในบริการของการสื่อสารแห่งประเทศไทย

ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ

1. ทราบการสร้างสัญญาณ Encoder แบบ Two-Tone ในการส่งออกอากาศ
2. ทราบหลักการของการเขียน โปรแกรมควบคุมการทำงาน Micro Controller
3. ทราบถึงการนำวงจร DAC มาใช้งาน
4. ทราบถึงการนำวงจรวิเคราะห์เสียงพูด มาประยุกต์ใช้งาน
5. ทราบถึงการต่อวงจรอินเทอร์เฟสเข้ากับคู่สายโทรศัพท์
6. การสื่อสารแห่งประเทศไทย สามารถนำไปใช้งานในบริการของการสื่อสารแห่งประเทศไทย
7. เป็นเครื่องต้นแบบที่ใช้ในการศึกษา การนำเอาระบบคอมพิวเตอร์มาประยุกต์ใช้ในการสื่อสารโทรคมนาคม

เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM

นายกังวาล	สุรินทรามุรณ
นายโชติ	สุภาการ
นางสาวทิพวัลย์	สุวรรณชมพู
นายสุพล	สืบจากดี

อาจารย์ที่ปรึกษา

อาจารย์ กิตติพงศ์	มะโน
อาจารย์ วรวิทย์	สมหา
อาจารย์ สันติ	ตันตระกุล

ปีการศึกษา 2537

บทคัดย่อ

ปริญญานิพนธ์ฉบับนี้ เป็นการนำเสนอเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ โดยใช้ไมโครโปรเซสเซอร์เป็นอุปกรณ์ควบคุมระบบ ซึ่งเป็นเครื่องต้นแบบที่จะนำไปสร้างใช้งานในบริการของการสื่อสารแห่งประเทศไทยต่อไป การพัฒนาโปรแกรมที่ใช้กับเครื่องนี้ ใช้ภาษาซี และภาษาแอสเซมบลี ในการพัฒนาโดยการใช้โปรแกรม AVCS1 ในการ COMPILE และ LINK ซึ่งโปรแกรมที่เขียนส่วนใหญ่จะใช้ภาษาซี จะมีเพียงบางส่วนที่ต้องการความเร็วในการทำงานสูงๆ จะใช้ภาษาแอสเซมบลี การพัฒนาเครื่องนี้ขึ้นมาเพื่อนำไปแทนระบบเก่าที่ยังใช้บุคคลากรในการทำงานอยู่ และเครื่องนี้ ยังคงสามารถทำงานในระบบแบบเก่าได้ด้วย (ระบบที่ใช้พนักงานเป็นโอเพอร์เรเตอร์)

AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM

MR. KANGWAN	SURINTARABOOL
MR. CHOTE	SUPAKARN
Miss. TIPPAWAN	SUWANCHOMPU
MR. SUPHOL	SUEBJARKDEE

ADVISOR

MR. KITIPONG	MANO
MR. WORAWIT	SOMHA
MR. SUNTI	TUNTRAKOOL

1994

ABSTRACT

THIS THESIS PRESENT AN AUTOMATIC PAGER CALL TONE & VOICE SYSTEM THAT CONTROLLED BY MICROPROCESSOR. IT CAN USED ORIGINAL MACHINE IN ORDER TO APPLY AND SERVICE WORK OF COMMUNICATION AUTHORITY OF THAILAND (CAT.) WE USE C AND ASSEMBLY LANGUAGE FOR PROGRAM APPLICATION, COMPILE AND LINK BY USED AVC 51. GENERAL WRITEN BY C LANGUAGE, SOMETIME THIS PROGRAM WANT TO VERY QUICK SPEED SO WE USE ASSEMBLY LANGUAGE, THIS MACHINE APPLICATION FOR SERVE IN PLACE OF OLD SYSTEM WHICH PASS EMPLOYEE AND IT CAN WORK IN OLD SYSTEM (MANUAL OPERATOR)

กิตติกรรมประกาศ

ปริญาานิพนธ์ ฉบับนี้สำเร็จลุล่วงไปด้วยดี ก็ด้วยความช่วยเหลือในการให้คำแนะนำ คำปรึกษาตลอดจนอุปกรณ์ เครื่องมือ เครื่องใช้ และสถานที่ต่างๆในการปฏิบัติงานจาก คณาจารย์ ประจำภาควิชาครุศาสตร์วิศวกรรมทุกท่าน โดยเฉพาะอย่างยิ่ง อ. วรวิทย์ สมหา สำนักวิจัยและบริการคอมพิวเตอร์ สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง การสื่อสารแห่งประเทศไทย รวมไปถึงเพื่อน ๆ ครุ.วศ.รุ่นที่ 15 และ พี่ๆในสำนักวิจัยวิจัยและบริการคอมพิวเตอร์ทุกท่านที่ให้ความช่วยเหลือ ร่วมมือ ร่วมใจ และขอขอบคุณ บิคา มาร์คา ผู้ซึ่งให้กำเนิดและสนับสนุนทางด้านกำลังใจและกำลังใจทรัพย์ จึงขอขอบพระคุณทุกท่านที่กล่าว มาข้างต้น ด้วยความจริงใจอย่างสุดซึ้ง



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สารบัญ

เรื่อง	หน้า
บทที่ 1 บทนำ	11
บทที่ 2 ทฤษฎีและหลักการ	2
2.1 เคล็ด้ามอดุเลขัน	2
2.2 อุปกรณ์ที่ใช้	8
2.2.1 โฟโต้ทรานซิสเตอร์	8
2.2.2 OPTOCOUPLER	10
2.3 MT 8870 ไอซีถอดรหัสความถี่	18
2.3.1 คุณสมบัติของ MT8870	19
2.3.2 การนำ MT 8870 ไปใช้งาน	19
2.3.3 โครงสร้างของ MT 8870	20
2.3.4 ฟังก์ชันการทำงานภายใน MT 8870	20
2.4 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิทซ์	26
2.4.1 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิทซ์ในอุดมคติ	26
2.4.2 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิทซ์ในความเป็นจริง	27
2.4.3 เงื่อนไขที่ทำให้ทรานซิสเตอร์ ON หรือ อิ่มตัว	29
2.4.4 เงื่อนไขที่ทำให้ทรานซิสเตอร์ ON หรือ OFF	29
2.5 แนวทางการใช้งาน LCD MODULE	29
2.5.1 การต่อเข้ากับระบบไมโคร	30
2.6 ทฤษฎีไมโครโปรเซสเซอร์ตระกูล MCS 51	39
2.6.1 สถาปัตยกรรมของไมโครคอนโทรลเลอร์แบบชิพเดี่ยว	39
2.6.2 โครงสร้างของ 8051	41
2.6.3 การจัดการหน่วยความจำของ 8051	44
2.6.4 สถาปัตยกรรมของ 8051	46
2.6.5 การทำงานของ 8051	57
2.6.6 โค้ดแอมเวลาของการคิดค้กับหน่วยความจำ	60
2.6.7 การรีเซท	66

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

3.1.9 Power Supply	139
3.2 การออกแบบ Soft Ware	139
3.3 ระบบการทำงานและการใช้งานเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบ โทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ	140
3.3.1 Edit Status	141
3.3.2 Auto Pages	142
3.3.3 Munnual Pages	145
3.3.4 Send To PC	147
3.3.5 โหมดการ Clear ข้อมูล	147
3.3.6 การบันทึกข้อความลงในวงจร Play & Record	148
บทที่ 4 การทดลองและผลการทดลอง	152
4.1 ผลการทดลอง	152
4.1.1 การสร้างสัญญาณ Sine Wave	152
4.1.2 การทดลองตั้งสถานะของเครื่อง	152
4.1.3 การทดลองในโหมด Automatic	153
4.1.4 การทดลองในโหมด Manual	153
4.1.5 การทดลองส่งจำนวนครั้งของการใช้งานไปบน PC	153
4.1.6 การทดลอง Clear ข้อมูล	154
4.1.7 การทดลอง Clear สถานะและข้อมูล	154
4.2 ปัญหาที่เกิดขึ้น	154
4.3 การแก้ไข	154
บทที่ 5 บทสรุปและวิจารณ์	156
5.1 บทสรุป	156
5.2 ประโยชน์ที่ได้รับจากโครงการ	156
5.3 แนวทางการพัฒนาโครงการ	157
5.4 งบประมาณค่าใช้จ่าย	157

ภาคผนวก ก. เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ	159
ภาคผนวก ข. บล็อกไดอะแกรมและวงจรเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว ระบบโทนและวอยซ์ แบบอัตโนมัติ	168
ภาคผนวก ค. ไฟล์ซาร์ทการทำงานของเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว ระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ	173
ภาคผนวก ง. โปรแกรมการทำงานของเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว ระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ	183
บรรณานุกรม	220



สารบัญรูปภาพ

รูปภาพ	หน้า
รูปภาพที่ 2.1	2
รูปภาพที่ 2.2	3
รูปภาพที่ 2.3	3
รูปภาพที่ 2.4	5
รูปภาพที่ 2.5	5
รูปภาพที่ 2.6	6
รูปภาพที่ 2.7	7
รูปภาพที่ 2.8	9
รูปภาพที่ 2.9	9
รูปภาพที่ 2.10	11
รูปภาพที่ 2.11	12
รูปภาพที่ 2.12	15
รูปภาพที่ 2.13	16
รูปภาพที่ 2.14	18
รูปภาพที่ 2.15	19
รูปภาพที่ 2.16	20
รูปภาพที่ 2.17	21
รูปภาพที่ 2.18	22
รูปภาพที่ 2.19	23
รูปภาพที่ 2.20	24
รูปภาพที่ 2.21	24
รูปภาพที่ 2.22	25
รูปภาพที่ 2.23	27

รูปภาพ	หน้า
รูปภาพที่ 2.24 กราฟลักษณะสมบัติของทรานซิสเตอร์	28
รูปภาพที่ 2.25 การต่อแบบ MEMORY MAP	32
รูปภาพที่ 2.26 การต่อแบบ I/O PORT	32
รูปภาพที่ 2.27 ตำแหน่ง address ของ LCD MODULE รุ่น DMC 202	37
รูปภาพที่ 2.28 ตำแหน่ง address ของ LCD MODULE รุ่น DMC164	37
รูปภาพที่ 2.29 ไมโครคอนโทรเลอร์ แบบชิพเดี่ยวในตระกูล 51	39
รูปภาพที่ 2.30 โค้ดแอสเซมบลีโครงสร้างของ 8051	42
รูปภาพที่ 2.31 ภาพเสมือนของหน่วยความจำ	42
รูปภาพที่ 2.32 แผนภูมิหน่วยความจำของ 8051	45
รูปภาพที่ 2.33 สถาปัตยกรรมภายในของ 8051	48
รูปภาพที่ 2.34 โค้ดแอสเซมบลีของ 8051 แบบ DIP	49
รูปภาพที่ 2.35 โครงสร้างของพอร์ท 0	49
รูปภาพที่ 2.36 โครงสร้างของพอร์ท 1	51
รูปภาพที่ 2.37 โครงสร้างของพอร์ท 2	51
รูปภาพที่ 2.38 โครงสร้างของพอร์ท 3	52
รูปภาพที่ 2.39 ค่าของรีจิสเตอร์เมื่อเกิดการรีเซท 8051	54
รูปภาพที่ 2.40 วงจรออสซิลเลเตอร์ภายใน 8051	56
รูปภาพที่ 2.41 8051 ทำงานโดยสัญญาณที่มาจากภายนอก	56
รูปภาพที่ 2.42 ลำดับสถานะการทำงานใน MCS-51	59
รูปภาพที่ 2.43 Timing diagram ของการอ่านโปรแกรมจากหน่วย ความจำภายนอก	60
รูปภาพที่ 2.44 วงจรที่มี Program memory อยู่ภายนอก 8051	61
รูปภาพที่ 2.45 Timing diagram ของการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับ ข้อมูลภายนอก 8051	62
รูปภาพที่ 2.46 timing diagram ของการเขียนข้อมูลไปยังหน่วยความจำสำหรับ ข้อมูลภายนอก 8051	63
รูปภาพที่ 2.47 วงจรที่มีหน่วยความจำสำหรับข้อมูลที่อยู่ภายนอก 8051	64
รูปภาพที่ 2.48 โค้ดแอสเซมบลีตามเวลาของรีเซท	64
รูปภาพที่ 2.49 Special Function Register (SFR)	67

รูปภาพ	หน้า
รูปภาพที่ 2.50 แผนภาพค่าตำแหน่งหน่วยความจำแต่ละบิต	68
รูปภาพที่ 2.51 ชุดข้อมูลอนุกรมในโหมด 1	71
รูปภาพที่ 2.52 ชุดข้อมูลอนุกรมในโหมด 2	72
รูปภาพที่ 2.53 Serial Port Control Register (SCON)	73
รูปภาพที่ 2.54 TMOD Timer / Counter Mode Register	77
รูปภาพที่ 2.55 Timer Mode 0:13 bit count	78
รูปภาพที่ 2.56 Timer Mode 2	80
รูปภาพที่ 2.57 Timer 0 Mode 3	81
รูปภาพที่ 2.58 TCON Timer Control Register	82
รูปภาพที่ 2.59 แหล่งกำเนิดสัญญาณขัดจังหวะ	84
รูปภาพที่ 2.60 Interrupt Enable Register	85
รูปภาพที่ 2.61 IP : Interrupt Priority Register	87
รูปภาพที่ 2.62 ระบบการขัดจังหวะของ 8052 และ 83154	88
รูปภาพที่ 2.63 PCON : Power Control Register	90
รูปภาพที่ 2.64 Power down and Idel Mode	91
รูปภาพที่ 2.65 Serial Port Mode 0	93
รูปภาพที่ 2.66 Serial Port Mode 1	96
รูปภาพที่ 2.67 Serial Port Mode 2	99
รูปภาพที่ 2.68 Serial Port Mode 3	100
รูปภาพที่ 2.69 วงจรจับสัญญาณ และ รับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS-232-C	104
รูปภาพที่ 2.70 วงจรจับ และรับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS-423	105
รูปภาพที่ 2.71 วงจรจับและรับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS-422	106
รูปภาพที่ 2.72 วงจรที่ใช้การอินเตอร์เฟสแบบ Current - Loop	107
รูปภาพที่ 2.73 ลักษณะสวิทช์ที่ใช้ส่งระดับสัญญาณTTL	107
รูปภาพที่ 2.74 วงจรแก้การ Bounce ของสวิทช์	108
รูปภาพที่ 2.75 วงจรจับ LED	109
รูปภาพที่ 2.76 วงจรจับหลอดแสดงผลที่กินกระแสมาก	110
รูปภาพที่ 2.77 การทดลองวงจร D/A แบบรวมกระแส	112
รูปภาพที่ 2.78 ตัวอย่างวงจร D/A แบบรวมกระแส	113

รูปภาพ	หน้า
รูปภาพที่ 2.79 ตัวอย่างวงจร D/A แบบวงจรบันไดของตัวต้านทาน	114
รูปภาพที่ 2.80 วงจร D/A ที่ใช้กับเลขฐานสิบรหัส BCD 2 หลัก	115
รูปภาพที่ 2.81 บล็อกไดอะแกรม ของ IC8	117
รูปภาพที่ 2.82 Circuit Diagram ของ IC8	118
รูปภาพที่ 2.83 รูปคลื่นแรงดันของ IC8	119
รูปภาพที่ 2.84 เซอร์กิตไดอะแกรมของ IC9	120
รูปภาพที่ 2.85 วงจรขยายสัญญาณขา 7 ของ IC 9	120
รูปภาพที่ 2.86 วงจรควบคุมปริมาตร	121
รูปภาพที่ 2.87 Plan C Code Waveform	122
รูปภาพที่ 3.1 Block Diagram Automatic Pager System	124
รูปภาพที่ 3.2 วงจร External Line Interface	125
รูปภาพที่ 3.3 วงจร Digital Play & Recore	126
รูปภาพที่ 3.4 วงจร DTMF Decorder	128
รูปภาพที่ 3.5 วงจร Matrix Keyboard 4*4	129
รูปภาพที่ 3.6 วงจร LCD MODULE	130
รูปภาพที่ 3.7 วงจร Sinewave Genalate	131
รูปภาพที่ 3.8 ภาพแสดงบอร์ดและตำแหน่งจัมป์เปอร์	132
รูปภาพที่ 3.9 ภาพแสดงรายละเอียดของคอนเนคเตอร์ และ ชิพต่างๆ	133
รูปภาพที่ 3.10 ภาพแสดงวงจรทั้งหมดของบอร์ด ANT - 32	134
รูปภาพที่ 3.11 ภาพแสดงลักษณะสัญญาณ RS 232 และการต่อสาย	135
รูปภาพที่ 3.12 ANT - 32 MEMORY MAP	136
รูปภาพที่ 3.13 แสดงลักษณะการเขียน CONTROL WORD	137
รูปภาพที่ 3.14 วงจร POWER SUPPLY	139
รูปภาพที่ 3.15 Avcase Intergrate Environment	140
รูปภาพที่ 3.16 MAIN MENU	141
รูปภาพที่ 3.17 EDIT STATUS	141
รูปภาพที่ 3.18 สถานะและจำนวนการใช้งานของหมายเลข	142
รูปภาพที่ 3.19 AUTO Matic MODE	143
รูปภาพ	หน้า

รูปภาพที่ 3.20	AUTO Matic MODE ขณะที่ยังไม่ป้อนหมายเลข	143
รูปภาพที่ 3.21	AUTO Matic MODE ขณะที่ย้อนหมายเลข	144
รูปภาพที่ 3.22	MANUAL MODE ขณะที่ยังไม่ป้อนหมายเลข	145
รูปภาพที่ 3.23	MANUAL MODE ขณะที่ย้อนหมายเลข	146
รูปภาพที่ 3.24	MODE ส่งข้อมูลสู่ PC	147
รูปภาพที่ 3.25	ตัวอย่างข้อมูลที่พิมพ์ออกมาทางเครื่องพิมพ์	148
รูปภาพที่ 3.26	แสดงตำแหน่ง DIP SWITCH และ SWITCH บนแผ่นวงจรที่ใช้งาน	149
รูปภาพที่ 4.1	รายงานจำนวนครั้งของการใช้เครื่องที่มีสถานะเป็น ON บน PC	153



สารบัญตาราง

ตาราง	หน้า
ตารางที่ 2.1 การกำหนดชนิด และ จำนวนแรม ที่ใช้	8
ตารางที่ 2.2 การกำหนดอัตราเร็วข้อมูลหรือบิต	8
ตารางที่ 2.3 แสดงคุณสมบัติของ 4N33	13
ตารางที่ 2.4 แสดงคุณสมบัติของ 4N26	17
ตารางที่ 2.5 แสดงค่าที่ถอดรหัสได้จากความถี่ต่างๆ	22
ตารางที่ 2.6 ขาสัญญาณของ LCD MODULE	31
ตารางที่ 2.7 ชุดคำสั่งควบคุมและการแสดงข้อความ	33
ตารางที่ 2.8 แสดงค่าความถี่ของ Plan C กลุ่มต่างๆ	122
ตารางที่ 2.9 Plan C Code Table	123
ตารางที่ 3.1 การกำหนดข้อความในช่องต่างๆ ของวงจร Digital Play & record	127
ตารางที่ 3.2 8255 Mode 0 Configuration	138
ตารางที่ 3.3 ตำแหน่งของ DIP - SW บนแผงวงจร	150
ตารางที่ 3.4 ตำแหน่งช่องข้อมูลของ DIP - SW	150
ตารางที่ 4.1 แสดงผลค่าความถี่ของตาราง Plan C ที่ได้จากการทดลอง	152

บทที่ 1

บทนำ

ปัจจุบันเป็นยุคของการติดต่อสื่อสาร และการสื่อสารก็มีหลายรูปแบบต่างๆ มากมาย ระบบวิทยุติดตามตัวก็เป็นระบบติดต่อสื่อสารระบบหนึ่งที่สะดวก รวดเร็ว และง่ายต่อการใช้งาน ซึ่งการสื่อสารแห่งประเทศไทยก็เป็นองค์กรหนึ่งที่มีการให้บริการวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์ แต่เนื่องจากปัจจุบันยังใช้ระบบที่ผู้ใช้บริการที่ต้องการเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวต้องเรียกผ่านพนักงาน (ผ่านศูนย์กลาง) จึงเป็นการไม่สะดวกต่อผู้ใช้บริการ ซึ่งบางครั้งอาจจะมีการส่งข้อความไปยังเครื่องวิทยุติดตามตัวหมายเลขนั้นๆ ล่าช้า

ด้วยเหตุผลดังกล่าว จึงทำให้เกิดแนวความคิดที่จะพัฒนาจากระบบเดิมที่ต้องผ่านพนักงานในการเรียกติดต่อเครื่องวิทยุติดตามตัว มาเป็นให้ผู้ใช้บริการเรียกติดต่อไปยังเครื่องวิทยุติดตามตัวหมายเลขที่ต้องการเองโดยอัตโนมัติ โดยอาศัย Frequency Tone จากการกดคีย์ที่หน้าปัทม์โทรศัพท์มาเป็นตัวกำหนดหมายเลขที่ต้องการเรียกซึ่งจะทำให้ผู้ใช้บริการมีความสะดวกมากยิ่งขึ้นในการใช้บริการ และข่าวสารที่ผู้ใช้บริการส่งไปนั้นก็ถึงผู้รับในเวลาขณะนั้นทันที ซึ่งเป็นความรวดเร็วในการติดต่อสื่อสารข้อความอีกทางหนึ่ง

ในปฏิญญาพันธบัตรฉบับนี้ จะกล่าวถึงการพัฒนาเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ ที่ใช้ไมโครโปรเซสเซอร์เป็นส่วนควบคุมการทำงานของระบบ ซึ่งส่งผลให้ระบบมีความถูกต้อง รวดเร็ว และมีประสิทธิภาพที่ดี ตัวเครื่องมีขนาดเล็ก การติดตั้งและการเคลื่อนย้ายทำได้ง่าย มีราคาถูกเมื่อเทียบกับขีดความสามารถ สามารถเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวได้จำนวน 900 เลขหมาย และยังสามารถแก้ไขเพิ่มเติมให้เรียกได้ถึง 1900 เลขหมาย โดยกรรมวิธีทาง Software การ Generate Code จะใช้มาตรฐานตาม Plan C โดยจะกล่าวถึงการ Generate Code ในบทถัดไป

บทที่ 2

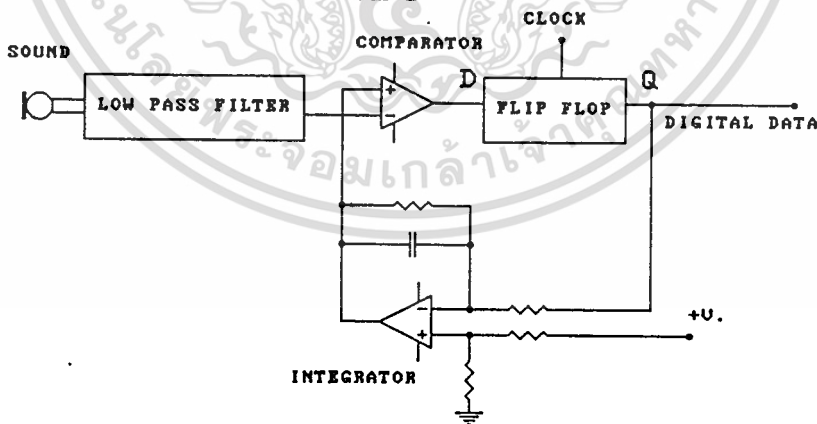
ทฤษฎีและหลักการ

2.1 เคลต้ามอดูละชั้น

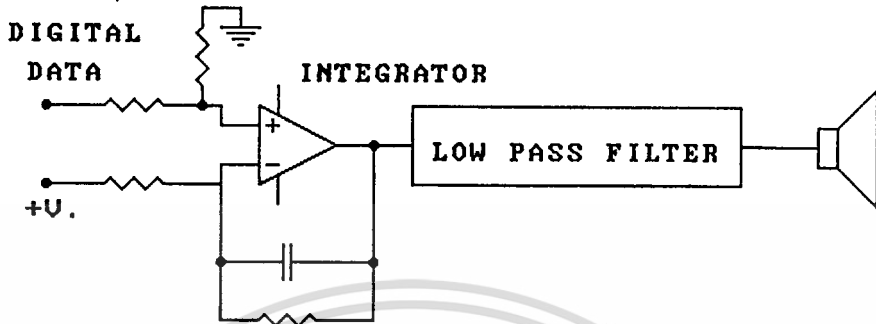
เทคนิคของเคลต้ามอดูละชั้นจะไม่ใช้การสุ่มสัญญาณหนึ่งจุดแล้วแปลงเป็นข้อมูลดิจิทัลหนึ่งเวิร์ด ที่มีความละเอียดเป็นจำนวนบิตที่ต้องการ แต่จะใช้วิธีเปรียบเทียบความสูงหรือการเปลี่ยนแปลงของสัญญาณเสียงแทน

ข้อมูลที่ได้ก็คือทิศทางของการเปลี่ยนแปลง ซึ่งก็มีเพียง ขึ้น หรือ ลง เท่านั้น ดังนั้น ความกว้างของข้อมูลดิจิทัลจึงใช้เพียงบิตเดียวก็เพียงพอ ข้อดีของวิธีการเคลต้ามอดูละชั้นก็คือ ใช้หน่วยความจำน้อยกว่าวิธีการแบบอื่นๆ

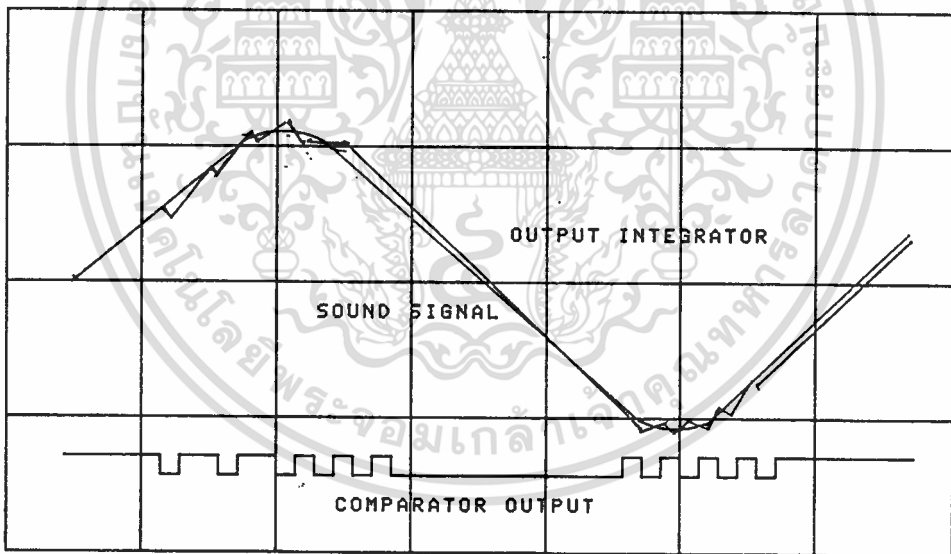
รูปที่ 2.1 เป็นวงจรเบื้องต้นของเคลต้ามอดูละชั้น คอมพาราเตอร์จะทำหน้าที่เปรียบเทียบสัญญาณอินพุตปัจจุบันกับสัญญาณอินพุตก่อนหน้า ซึ่งได้จากการป้อนกลับมายังอินทิเกรเตอร์เอาต์พุตจากการเปรียบเทียบถูกป้อนผ่านฟลิปฟล็อปที่ควบคุมด้วยสัญญาณนาฬิกาเพื่อให้ได้เป็นข้อมูลดิจิทัล ซึ่งก็คือการกำหนดอัตราการสุ่มสัญญาณนั่นเอง



รูปที่ 2.1 วงจรเบื้องต้นของเคลต้ามอดูละชั้นในส่วนของการแปลงจากสัญญาณเสียงเป็นดิจิทัล



รูปที่ 2.2 วงจรที่ใช้แปลงกลับจากข้อมูลดิจิทัลเป็นสัญญาณเสียง



รูปที่ 2.3 เปรียบเทียบสัญญาณอินพุตกับข้อมูลที่ได้สัญญาณอนาลอกจากอินทิเกรเตอร์

สัญญาณที่ได้จากตัวเปรียบเทียบและจากอินทิเกรเตอร์ เปรียบเทียบกับสัญญาณอินพุต แสดงในรูปที่ 2.3 ลักษณะเช่นนี้จะพบว่า ยิ่งความถี่ของสัญญาณนาฬิกามีค่าสูงก็ยังสามารถบันทึกการเปลี่ยนแปลงที่แคบได้มากขึ้น ทำให้ได้คุณภาพเสียงที่ดีขึ้น แต่ก็สิ้นเปลืองหน่วยความจำมากขึ้นตามไปด้วย ความถี่เท่าใดจึงจะเพียงพอคงต้องใช้การทดลอง โดยการนำเอาท์พุทสุดเอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ท้ายที่เป็นข้อมูลดิจิทัลผ่านวงจรแปลงกลับ ในรูปที่ 2.2 แล้วฟังเสียงที่ได้ หากฟังเป็นภาษามนุษย์รู้เรื่องก็ใช้ที่ค่านั้น สำหรับเสียงพูดคุณภาพเทียบเท่าเสียงจากโทรศัพท์ซึ่งมีแถบกว้างประมาณ 4 kHz ก็ใช้เพียง 16 kHz แต่ที่ความถี่ต่ำถึง 9.6 kHz ก็ยังฟังรู้เรื่อง ความถี่นี้จะเป็นตัวกำหนดอัตราเร็วข้อมูล (bit rate) ซึ่งที่ 16 kHz ก็เท่ากับ 1,600 บิตต่อวินาที

CVSD

ข้อจำกัดของวิธีการเดลต้ามอดูเลชันก็คือ แถบกว้างความถี่ใช้งาน ซึ่งถูกจำกัดโดยความถี่สัญญาณนาฬิกา และจะสูงกว่าความถี่สูงสุดของสัญญาณอินพุตมากกว่า 2 เท่าขึ้นไป อีกอันหนึ่ง คือ ความเร็วของการเปลี่ยนแปลงความสูงของสัญญาณหรือไดนามิกเรนจ์ ระบบเดลต้ามอดูเลชันธรรมดาใช้ค่าไดนามิกเรนจ์ที่แคบ จำเป็นต้องมีส่วนเพิ่มเติมทำหน้าที่ขยายไดนามิกเรนจ์ให้กว้าง โดยการควบคุมอัตราขยายของอินทิเกรเตอร์ เพื่อให้ตอบสนองต่อสัญญาณที่มีความชันมากๆ ได้ทัน ระบบนี้มีชื่อเรียกใหม่ว่า ระบบเดลต้ามอดูเลชันแบบเปลี่ยนแปลงความชันต่อเนื่อง หรือ CVSD (Continuous Variable Slope Delta Modulation)

ระบบ CVSD ทั้งส่วนแปลงจากอนาลอกเป็นดิจิทัลและส่วนแปลงกลับจากดิจิทัลเป็นอนาลอก แสดงในรูปที่ 2.4 และ 2.5 ตามลำดับ วิธีการของ CVSD ก็คือมีการตรวจระดับสัญญาณโดยอาจใช้วิธีการจัดให้มีรีจิสเตอร์สำหรับเก็บข้อมูลดิจิทัลล่าสุดจำนวน 3 ถึง 4 บิต แล้วตรวจดูว่าเป็น "0" หกค หรือ "1" หกคหรือไม่ ถ้าใช้แสดงว่าขณะนี้อัตราขยายของอินทิเกรเตอร์ต่ำเกินไป ตอบสนองต่อความชันของสัญญาณไม่ทัน ก็จะทำการเพิ่มอัตราขยายให้สูงขึ้นเฉพาะในช่วงนั้น

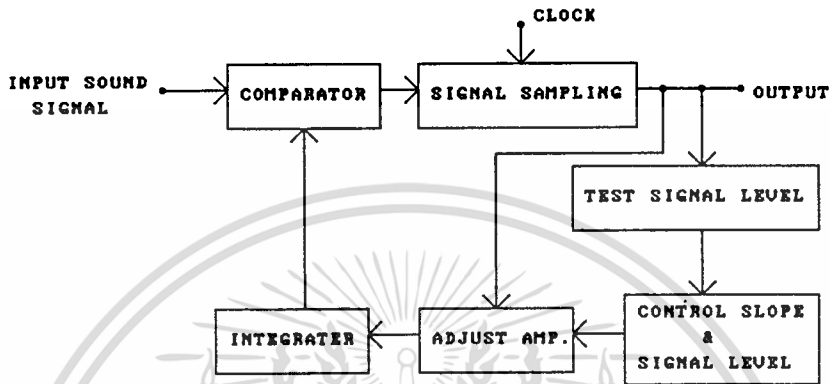
ในส่วนของการแปลงกลับก็จะต้องมีการทำงานในลักษณะเดียวกัน คือ มีรีจิสเตอร์ตรวจดูข้อมูลว่าเป็น "0" หกค หรือ "1" หกคหรือไม่ แล้วจัดการควบคุมอัตราขยายของอินทิเกรเตอร์ให้สอดคล้องกัน

ไอซีบันทึกเสียงสำเร็จรูป

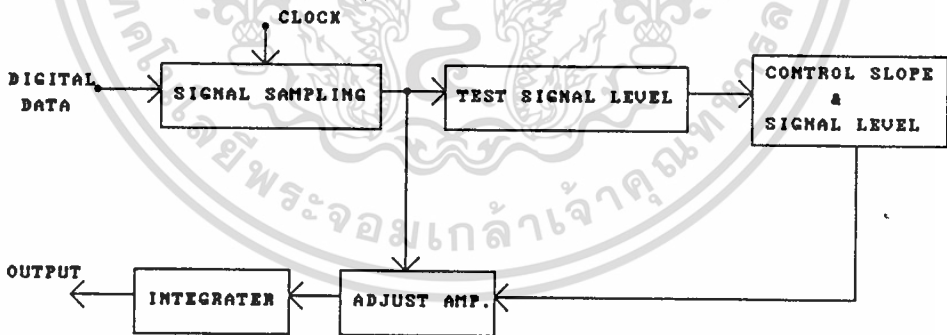
เมื่อรู้จักทฤษฎีการทำงานของการบันทึกเสียงโดยใช้เทคนิค CVSD แล้วก็มารู้จักกับไอซีสำเร็จที่ทำหน้าที่ดังกล่าวกัน ซึ่งออกแบบมาสำหรับงานบันทึกเสียงพูดและเล่นกลับ โดยมีวงจรจัดการเกี่ยวกับหน่วยความจำให้ด้วยเสร็จสรรพ

จากที่ได้กล่าวมา บิทเรตหรืออัตราเร็วของข้อมูลสำหรับวิธีการเดลต้ามอดูเลชันมีค่าเท่ากับความถี่สัญญาณนาฬิกา เสียงพูดคุณภาพเท่าระบบโทรศัพท์มีแถบกว้างความถี่ 4kHz ต้องใช้ความถี่นาฬิกา 16 kHz ได้ข้อมูลดิจิทัลที่บิตเรต 16 K บิตต่อวินาที หรือพูดอีกอย่างได้ว่า การ

การบันทึกเสียง 1 วินาทีต้องใช้หน่วยความจำ 16K บิต ถ้าต้องการเวลาบันทึกยาวนานขึ้นก็ต้องใช้หน่วยความจำมากขึ้นเป็นทวีคูณ จึงหลีกเลี่ยงไม่พื้นที่จะต้องใช้ไดนามิกแรมซึ่งมีความจุสูง



รูปที่ 2.4 แผนผังการทำงานของระบบ CVSD ในส่วนของการแปลงจากสัญญาณเสียงเป็นข้อมูลดิจิทัล



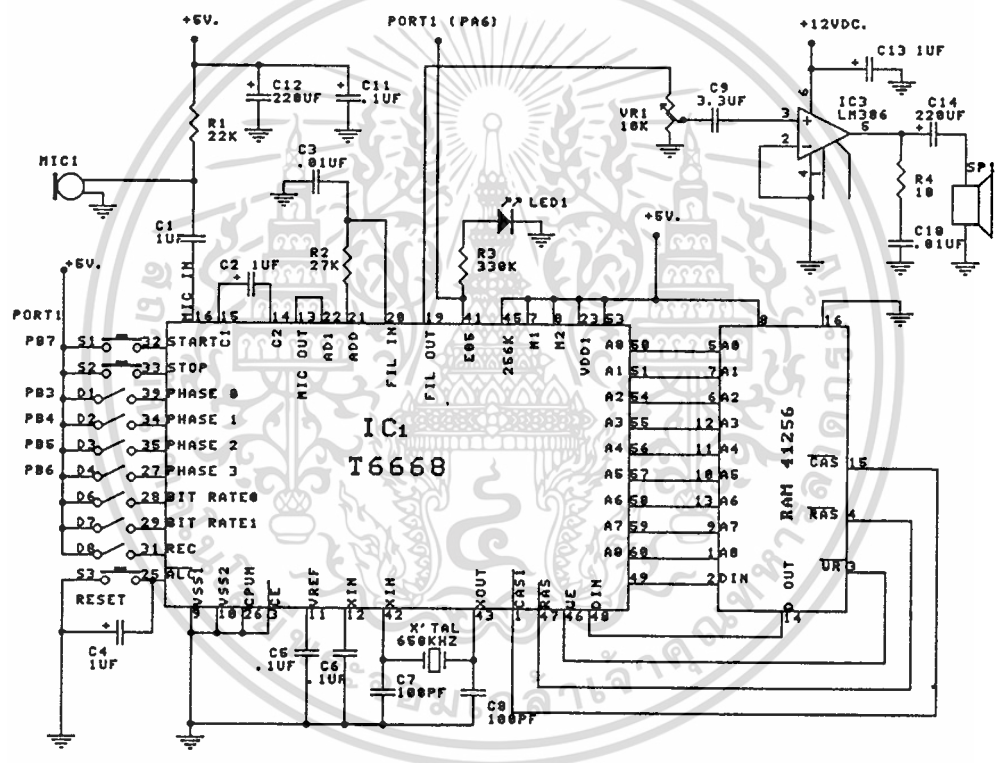
รูปที่ 2.5 แผนผังการทำงานของระบบ CVSD ในส่วนแปลงกลับจากดิจิทัลเป็นสัญญาณเสียง

T 6668

T-6668 เป็นของโตชิบา มีฟังก์ชันใช้งานค่อนข้างสมบูรณ์ ประยุกต์ใช้งานได้กว้างและสะดวกกว่ามีรูปร่างภายนอกเป็นแบบติดตั้งบนผิวหรือเซอร์เฟสขนาด 60 ขา ต่อเข้ากับหน่วยเอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ความจำชนิดไดนามิก ขนาด 64K*1 บิต หรือ 256K * 1 บิต โดยตรง 4 ตัว ใช้คริสตอลควบคุมความถี่สัญญาณนาฬิกา เปลี่ยนบิทเรตโดยใช้คิปสวิตช์เลือกหน้าของหน่วยความจำ 256K*1 บิต (41256) จำนวน 4 ตัวที่บิทเรต 16K จะบันทึกได้นาน 64 วินาที หรือนาทีเศษๆ

T6668 นี้สมบูรณ์ในตัวทางด้านอินพุตสามารถต่อไมโครโฟนเข้ากับไอซีได้เลยด้านเอาท์พุทก็เพิ่มภาคขยายอีกส่วนเดียว เนื่องจาก T6668 เป็นแบบเซออร์เฟสแมต มีขาชิดกันมาก และจำเป็นต้องใช้แผ่นวงจรพิมพ์แบบสองหน้าชนิดเพลตทูลโฮลด์



รูปที่ 2.6 วงจรสมบูรณ์ของเครื่องบันทึกเสียงพูดที่ใช้ T6668 บันทึกได้นาน 16 วินาทีต่อแรม 1 ตัว (สูงสุด 4ตัว) แบ่งหน้าบันทึกได้

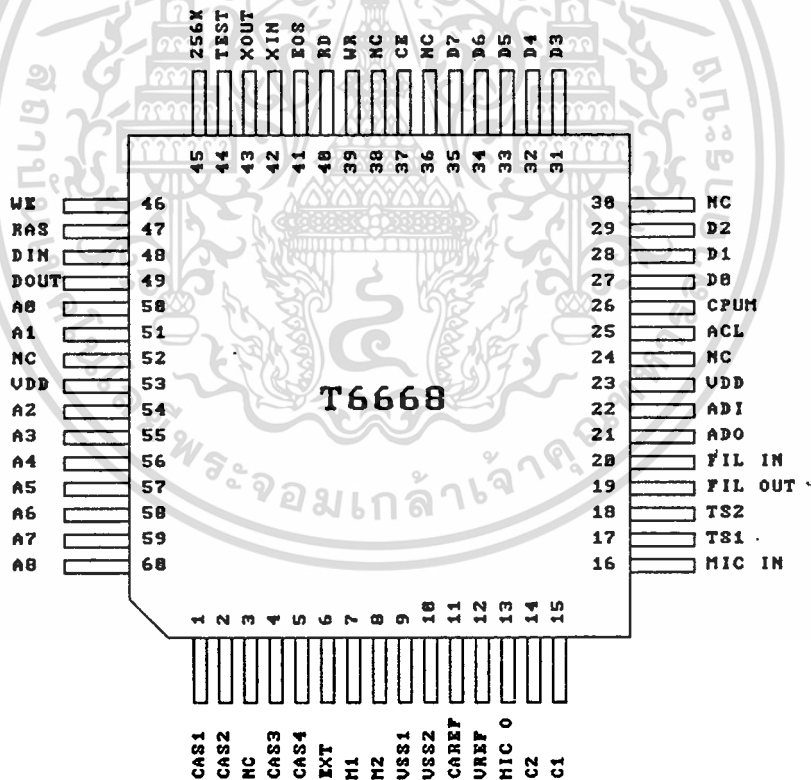
รายละเอียดการใช้งานของ T6668

A₀- A₈ : ขาแอดเดรสต่อกับแรม

D_{in}, D_{out} : ขาคาดำต่อกับแรม

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

- RES,WE : สัญญาณควบคุมแรม
- CAS₁ - CAS₄ : ขาเลือกแรมแต่ละตัว รวม 4 ตัว
- M₁,M₂ : ใช้กำหนดจำนวนแรมที่ใช้ คูตารางที่ 2.1
- 256K : เลือกขนาดแรม ต่อกราวด์ใช้ 4164 ต่อไฟบวกใช้ 41256
- EOS : เอาท์พุท เป็นไฮเมื่อจบข้อความที่บันทึก
- MIC_{in},MIC_{out} : อินพุทและเอาท์พุทของภาคขยายส่วนหน้า
- AD_I,AD_O : อินพุทสัญญาณอนาลอกที่จะนำไปแปลงเพื่อบันทึก และเอาท์พุท
อนาลอกที่ได้จากการอ่าน
- FIL_{in},FIL_{out} : วงจรกรองความถี่ต่ำผ่าน



รูปที่ 2.7 รายละเอียดของขาไอซี T 6668

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

	256 K(ขา 45)	M ₂	M ₁
4164*1	0	0	0
4164*2	0	0	1
4164*3	0	1	0
4164*4	0	1	1
41256*1	1	0	0
41256*3	1	0	1
41256*3	1	1	0
41256*4	1	1	1

ตารางที่ 2.1 การกำหนดชนิดและจำนวนแรมที่ใช้

บิตเรต	D7 (ขา35)	D6 (ขา34)
8 K	0	0
11 K	0	1
16 K	1	0
32 K	1	1

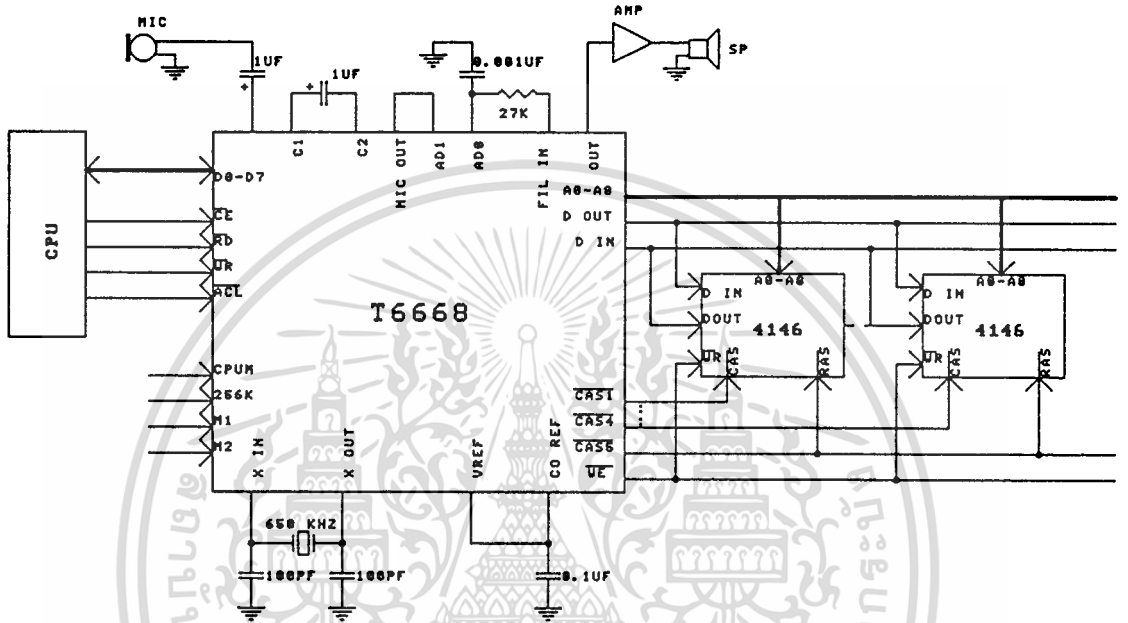
ตารางที่ 2.2 การกำหนดอัตราเร็วข้อมูลหรือบิต

2.2 อุปกรณ์ที่ใช้

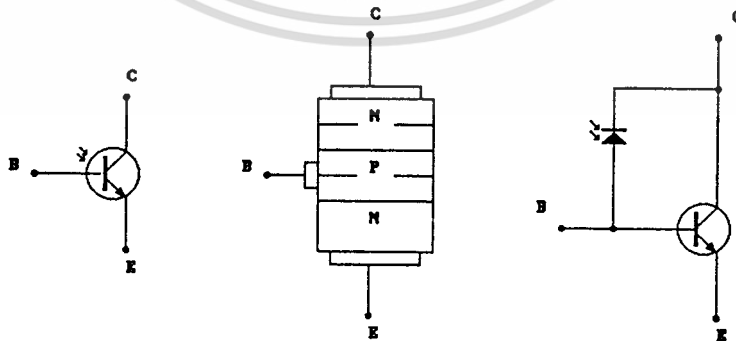
2.2.1. โฟโต้ทรานซิสเตอร์

โฟโต้ทรานซิสเตอร์เป็นอุปกรณ์รับแสง ซึ่งอุปกรณ์รับแสงหมายถึง อุปกรณ์ที่สามารถเปลี่ยนพลังงานแสงให้แปลค่ากับค่าของพลังงานทางไฟฟ้าได้ โดยอุปกรณ์จะประกอบด้วยสารกึ่งตัวนำ ซึ่งอาจจะนำมาต่อเชื่อมให้เกิดรอยต่อหรือเป็นเนื้อสารกึ่งตัวนำอย่างเดียวก็นำมาใช้ในภาวะปกติของการใช้งานของโฟโต้ทรานซิสเตอร์ รอยต่อระหว่างเบสอิมิตเตอร์จะต่อไปอัสตรง เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ส่วนรอยต่อระหว่างเบสคอลเลคเตอร์จะต่อไบอัสกลับที่รอยต่อนี้เอง เป็นส่วนทำให้เกิดการแปลค่ากระแสที่ขึ้นกับแสง



รูปที่ 2.8 การต่ออินเทอร์เฟซ T6668 เข้ากับ CPU เพื่อควบคุมการทำงาน



รูปที่ 2.9 แสดงสัญลักษณ์โครงสร้างของโฟโตทรานซิสเตอร์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เมื่อไบอัสกลับที่รอยต่อ ระหว่างเบสคอลเลคเตอร์และมีแสงฉายมาที่บริเวณรอยต่อ กระแสเบสจะถูกขยายด้วยอัตราขยายทรานซิสเตอร์เป็นกระแสอิมิตเตอร์ และถ้าไบอัสขั้วเบสด้วยกระแสเบสภายนอกก็จะถูกขยายรวมกับกระแสเนื่องจากแสงด้วย

ถ้าให้	I_P	=	กระแสที่เกิดขึ้นเนื่องจากแสง
	I_B	=	กระแสเบสที่มาจากภายนอก
	I_E	=	กระแสอิมิตเตอร์
	I_{FE}	=	อัตราขยายของทรานซิสเตอร์

จากสมการของทรานซิสเตอร์ คือ $I_C = h_{FE}I_B$ และ $I_E = I_C + (I_B + I_P)$ เราจะได้

$$I_E = (I_P + I_B)(h_{FE} + 1)$$

จะเห็นว่ากระแส I_E เปลี่ยนแปลงตามกระแส I_P ด้วยอัตราขยายถึง $h_{FE} + 1$ เท่า ซึ่งถ้าเป็น I_P มีค่าเปลี่ยนแปลงจาก 1 ถึง 10 μ A และให้ h_{FE} มีค่าประมาณ 100 เราจะได้ค่า I_E เปลี่ยนแปลงจาก 100 μ A ถึง 1mA

ถ้าอัตราขยายยิ่งสูง (A_1 มาก) จะทำให้ผลตอบสนองต่อแสงจะไวขึ้น ค่า h_{FE} สูงๆ จะต้องทำให้รอยต่อเบส - คอลเลคเตอร์มีพื้นที่มาก แต่ก็ทำให้กระแสรั่วไหลสูงขึ้นด้วย เพราะรอยต่อจะถูกไบอัสกลับ

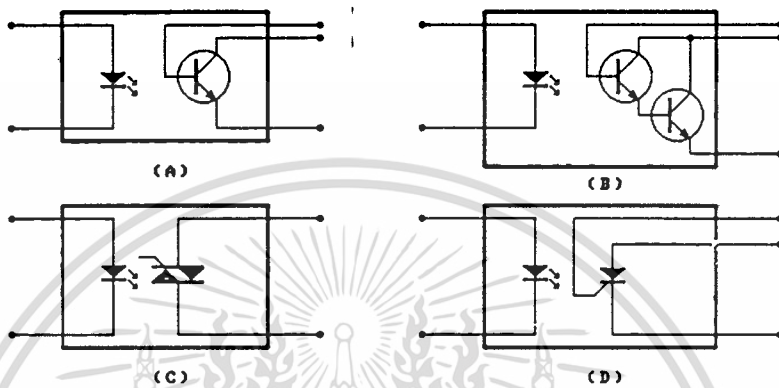
2.2.2. OPTOCOUPLER

2.2.2.1 พื้นฐานของตัวเชื่อมโยงทางแสง

ตัวเชื่อมโยงทางแสง บางครั้งเรียกว่า ตัวแยกโดยใช้แสง (OPTOISOLATOR) เป็นอุปกรณ์เดียวที่ประกอบด้วยแหล่งกำเนิดแสงและตัวตรวจจับแสง โดยที่ทั้งสองชิ้นส่วนนี้แยกจากกันโดยมีฉนวนที่โปร่งใสกั้นกลาง และชิ้นส่วนทั้งหมดจะถูกบรรจุอยู่ในตัวถังทึบแสง

แหล่งกำเนิดแสง สำหรับตัวเชื่อมโยงทางแสง ส่วนมากแล้วจะใช้ไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรด (INFARED EMITTING DIODE) ที่ทำจากสารแกลเลียม อาร์เซไนด์ ส่วนตัวตรวจจับหรืออุปกรณ์ภาคเอาต์พุตนั้น อาจจะเป็นโฟโตรีซิสเตอร์, โฟโตรีลิสต์, สวิตช์สองทิศทาง ซึ่งทำงานเมื่อมีแสงมากระตุ้น และ SCR ที่ถูกกระตุ้นด้วยแสง ในรูปที่ 2.10 ได้แสดงให้เห็นถึง

สัญลักษณ์ของวงจรชนิดต่างๆ ที่กล่าวมาแล้ว ถึงแม้ว่าจะมีหลายชนิดมากกว่านี้ แต่รูปที่แสดงก็นำมาเฉพาะที่พบเห็นกันบ่อยๆ เท่านั้น



รูปที่ 2.10 ตัวเชื่อมต่อทางแสงแบบต่างๆ ไป

สัญญาณจะถูกส่งระหว่างชิ้นส่วนทั้งสองส่วนที่แยกจากกันทางไฟฟ้า โดยอยู่ในรูปของสัญญาณแสง โดยที่ชิ้นส่วนทั้งสองนี้ไม่สามารถสลับหน้าที่กันได้ และไม่มีการเชื่อมต่อทางไฟฟ้าระหว่างชิ้นส่วนทั้งสอง สัญญาณที่ถูกส่งผ่านจึงได้ทิศทางเดียวเท่านั้น

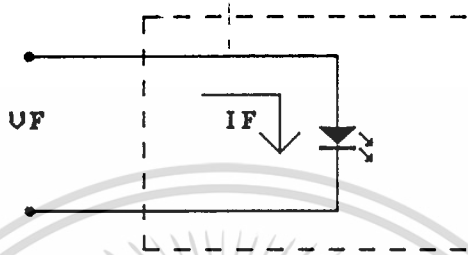
2.2.2.2 คุณสมบัติของตัวเชื่อมต่อทางแสง

ในการออกแบบ ตัวเชื่อมต่อทางแสงควรเข้าใจถึงตัวแปรต่างๆ ที่สำคัญ เนื่องจากสนใจเฉพาะวงจรความถี่ต่ำ ตัวแปรทางด้านไฟฟ้ากระแสตรงสามารถแบ่งออกเป็น อินพุท เออร์ทพุท และอัตราส่วนของการส่งผ่านกระแส (Current Transfer Ratio)

อัตราส่วนของการส่งผ่านกระแส หรือ CTR นั้น เป็นอัตราส่วนระหว่างกระแสอินพุทต่อกระแสเออร์ทพุทของตัวเชื่อมต่อทางแสง (เรียกว่า Bias แทนด้วยตัวอีต้า η) ซึ่งค่านี้จะขึ้นอยู่กับประสิทธิภาพของไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรดและช่องว่างระหว่างชิ้นส่วนทางอินพุทและเออร์ทพุท โดยที่พื้นที่ ความไว (Sensitivity) และอัตราขยายตัวของตัวตรวจจับ ก็มีบทบาทที่สำคัญเช่นกัน

ตัวแปรอินพุททางด้านไฟฟ้ากระแสตรง ซึ่งเป็นตัวกำหนดตัวแปรทางด้านไฟฟ้าของ ไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรด ได้แก่ กระแสของไดโอดเมื่อได้รับ โปอิตตรง (I_F) แรงดันตกคร่อม

ไดโอดเมื่อได้รับไบอัสตรง (V_F) และแรงดันสูงสุดที่ทนได้ เมื่อได้รับไบอัสกลับ (V_R) ดังแสดงในรูปที่ 2.11



รูปที่ 2.11 เป็นชิ้นส่วนอินพุทของตัวเชื่อมต่อทางแสง

เนื่องจากตัวแปรเอาต์พุททางค่านไฟฟ้ากระแสตรงและตัวแปรส่งถ่าย (TRANSFER PARAMETER) จะแตกต่างกันโดยขึ้นอยู่กับชนิดของชิ้นส่วนที่เป็นตัวตรวจรับที่ใช้ในตัวเชื่อมต่อทางแสง ตัวเชื่อมต่อทางแสงที่ใช้โฟโตรีซิสเตอร์ และโฟโตคาร์ลิงคั้นนั้น มีหลักการทำงานเหมือนกัน รอยต่อระหว่างขาคอลเลคเตอร์กับขาเบสถูกทำให้กว้างขึ้น แสงที่ตกกระทบรอยต่อจะทำให้เกิดคู่อิเล็กตรอนและโฮลขึ้นมา เกิดการนำกระแสไฟ ซึ่งตัวแปรของทั้งสองแบบมีดังนี้

- I_C : เป็นกระแสสูงสุดที่ไหลต่อเนื่องผ่านขาคอลเลคเตอร์ (output)
- $V_{(BR)CBO}$: เป็นแรงดันพังทลายสูงสุดจากขาคอลเลคเตอร์ไปยังขาเบส
- $V_{(BR)CEO}$: เป็นแรงดันพังทลายสูงสุดจากขาคอลเลคเตอร์ไปยังขาอิมิตเตอร์
- $V_{(BR)ECO}$: เป็นแรงดันพังทลายสูงสุดจากขาอิมิตเตอร์ไปยังขาคอลเลคเตอร์

ตัวเชื่อมต่อทางแสง ที่ใช้สวิตช์สองทิศทางที่ทำงานเมื่อมีแสงมากระตุ้นเป็นภาคเอาต์พุทนั้น ถูกออกแบบมาสำหรับใช้ในงานซึ่งต้องการการแยก การทริกหรือกระตุ้นตัวไดโอด การแยกการสวิตช์ทางค่านไฟฟ้ากระแสกลับที่มีขนาดกระแสต่ำ และการแยกทางไฟฟ้าที่มีค่าสูง มีตัวแปรที่สำคัญดังนี้

$I_{T(RMS)}$: เป็นค่ากระแส rms สูงสุดขณะอยู่ในสถานะที่ทำงาน (on-state)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

อินพุท	I_F			50	mA
	V_F ($I_F = 10$ mA)		1.2	1.5	V
	V_F		3	3	V
เอาต์พุท	I_T (RMS)			100	mA
	V_{DMR}		2.5	250	V
	V_{TM} ($I_T = 100$ mA)			3.0	V
ตัวแปร เชื่อมโยง	I_F		8.0	15	mA
	I_B		100		A

ตารางที่ 2.3 แสดงคุณสมบัติของ 4N33

2.2.2.3 วงจรเปลี่ยนระดับแรงดัน

เมื่อต้องการวงจรทางด้านดิจิทัลรับสัญญาณอินพุทจากอุปกรณ์ภายนอก ซึ่งมีค่าแรงดันสูง จึงจำเป็นต้องเปลี่ยนระดับแรงดันให้อยู่ในระดับลอจิก 5 โวลต์ ถ้าสัญญาณอินพุทเป็นไฟตรงก็สามารถเชื่อมต่อกับวงจรลอจิกโดยใช้ตัวเชื่อมโยงทางแสง โดยไม่ต้องเกี่ยวข้องกับทางไฟฟ้าระหว่างวงจรทั้งสองส่วน

ประโยชน์ของการแยกวงจรทั้งสองออกจากกันนี้ ก็คือ สัญญาณรบกวนใดๆ หรือแรงดันที่เป็นยอดแหลม (Spike Voltage) ที่เกิดจากสายกราวด์ของวงจรภายนอกจะไม่เข้าไปเกิดขึ้นในสายกราวด์ของวงจรลอจิกเลย นอกจากนี้ตัวเชื่อมโยงทางแสงยังสามารถใช้เพื่อเปลี่ยนไฟสลัปเป็นสัญญาณลอจิก 5 โวลต์ได้ ในขณะที่เดียวกันก็จะแยกวงจรลอจิกออกจากไฟสลัปที่มีค่าสูงด้วย

V_{DRM} : เป็นค่าแรงดันซ้ำๆ ระหว่างขั้วเอาต์พุท เมื่ออยู่ในสถานะหยุดทำงาน (repetitive off-state output terminal voltage)

V_{TM} : เป็นแรงดันยอดสูงสุด (peak voltage) เมื่ออยู่ในสถานะที่ทำงาน

ตัวเชื่อมโยงทางแสงที่ใช้ SCR ที่ถูกกระตุ้นด้วยแสงนั้น ออกแบบมาสำหรับใช้ในงานที่ต้องการแยกกันทางไฟฟ้าที่มีค่าสูงระหว่างวงจรด้านแรงดันต่ำ (ใช้ไอซี) และทางด้านไฟฟ้ากระแสสลับแรงดันสูงตัวแปรที่สำคัญสำหรับอุปกรณ์ที่ใช้ SCR มีดังนี้

L_T (RMS): เป็นกระแส rms สูงสุดเมื่ออยู่ในสถานะทำงาน

V_{DRM} : เป็นค่าแรงดันซ้ำๆระหว่างขั้วเอาต์พุท เมื่ออยู่ในสถานะหยุดทำงาน

V_{RM} : เป็นค่าแรงดันย้อนกลับสูงสุด

ตัวแปรของการส่งผ่านของตัวเชื่อมโยงทางแสงเป็นการวัดอัตราส่วนของการส่งกระแสระหว่างชิ้นส่วนอินพุทและเอาต์พุท สำหรับตัวเชื่อมโยงทางแสงมีค่าตัวแปรที่สำคัญดังนี้

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ไว้สำหรับใช้เพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่อผู้ดูแลระบบใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

C_{TR} : เป็นอัตราส่วนค่าสุทธระหว่างกระแสเอาท์พุทของคอลเลกเตอร์สูงสุดต่อกระแสไดโอดที่ค่า V_{CE} และ I_F ที่กำหนด

$V_{CE(SAT)}$: เป็นแรงดันอิ่มตัวระหว่างขาคอลเลกเตอร์กับขาอิมิตเตอร์ สำหรับตัวเชื่อมต่อทางแสงที่ใช้สวิตช์สองทิศทาง ซึ่งทำงานเมื่อมีแสงมากระตุ้นและแบบที่ใช้ SCR นั้นมีตัวแปรดังนี้

I_{FT} : เป็นค่ากระแสกระตุ้นไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรดสูงสุด ซึ่งต้องการใช้เพื่อคงสถานะเอาไว้ได้

I_H : เป็นค่ากระแสยึด (holding current) ซึ่งต้องการสำหรับเอาท์พุทเพื่อที่จะคงสถานะให้อาท์พุทค้าง (latch) ไว้

คุณสมบัติของตัวเชื่อมต่อทางแสง 3 ชนิด คือ เบอร์ 4N33, 4N26 และ MOC3010 ได้แสดงในตารางที่ 2.3, 2.4, 2.5 ตามลำดับ

ในรูปที่ 2.12 แสดงถึงการใช้งานของตัวเชื่อมต่อทางแสงซึ่งอินพุทเป็นไฟตรง 12 โวลท์ จะถูกเปลี่ยนให้อยู่ในระดับลอจิก 5 โวลท์ จะเห็นว่าในวงจรใช้เบอร์ 4N33 (ดูตารางที่ 2.3) เมื่ออินพุทมีแรงดัน 12 โวลท์ จะทำให้อาท์พุทเป็นระดับลอจิก "1" ในขณะที่เสียงรบกวนรบกวนที่มีลักษณะเหมือนกัน (common-mode noise) จะถูกกำจัดไปโดยไดโอดที่อินพุทของตัวเชื่อมต่อทางแสง

เมื่อสัญญาณ 12 โวลท์ถูกป้อนเข้าสู่อินพุทของตัวเชื่อมต่อทางแสงจะเกิดกระแสไหลผ่าน R_1 และไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรด กระแสที่เกิดขึ้นจะไปทำให้ไดโอดสว่าง และแสงที่เกิดขึ้นจะไปตกกระทบบนรอยต่อระหว่างคอลเลกเตอร์และเบสของโฟโตไดโอดถึงตัน ทำให้มันทำงานขึ้นมา สาเหตุที่ใช้เอาท์พุทเป็นโฟโตไดโอดถึงตัน ก็เนื่องมาจากมันมีค่าอัตราการส่งผ่านกระแสสูง ทำให้มีกระแสเพียงพอไหลผ่านตัวต้านทาน R_2 เพื่อให้เกิดเอาท์พุทที่ระดับลอจิก "1" โดยที่สัญญาณเอาท์พุทสามารถใช้ขับอินพุทของลอจิกเกตต่างๆ ได้

เมื่อนำเอาแรงดัน 12 โวลท์ ออกจะทำให้โฟโตไดโอดถึงตันหยุดทำงาน และ R_2 จะดึงให้อาท์พุทมีค่าเป็น "0"

เมื่อออกแบบวงจรที่คล้ายๆ กันนี้สำหรับอินพุทที่เป็นระดับสัญญาณไฟตรงหลายระดับ ค่าแรงดัน กำหนดด้วยตัวแปรอินพุทของวงจรรลอจิกเกตที่จะป้อนเข้าไป ค่าของ R_2 หาได้โดย

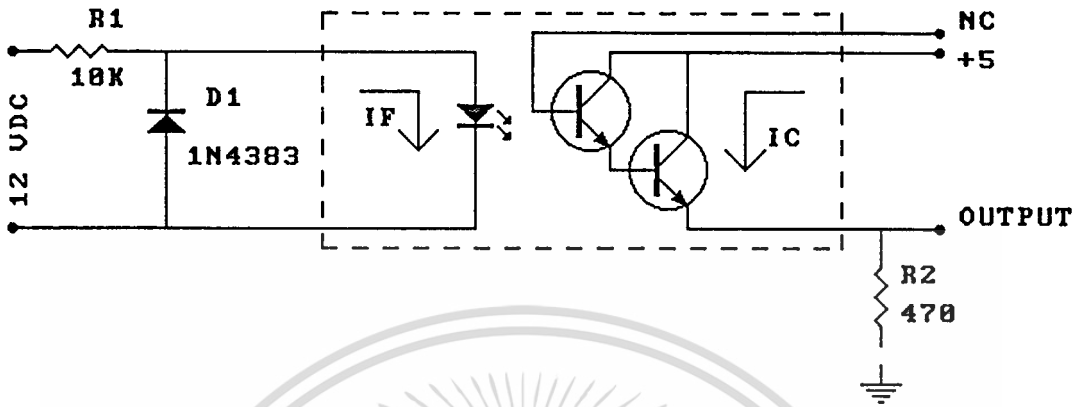
$$R_2 < V_{IH} / I_{IL}$$

โดยที่ V_{IH} เป็นค่าแรงดันของเกตเมื่อระดับแรงดันอินพุทอยู่ในลอจิก "0" และ I_{IL} เป็นกระแสเกต เมื่ออินพุทอยู่ในลอจิก "0" เช่นกัน

ค่าของ R_1 หาได้จากการหากระแสคอลเลกเตอร์ (I_C) ก่อน

$$\text{โดย } I_C = V_{IH} / R_2$$

ห้องสมุด
คณะวิทยาศาสตร์และเทคโนโลยี มหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง



รูปที่ 2.12 วงจรกระตุ้นอินพุตของเกทแบบทีทีแอล

โดยที่ V_{IH} เป็นระดับแรงดันอินพุตลอจิก "1" เพื่อป้อนเข้าสู่เกท และ R_2 เป็นค่าความต้านทาน มีหน่วยเป็นโอห์ม ขึ้นต่อไปก็หาค่ากระแสของไดโอดเมื่อได้รับไบอัสตรง (I_F)

$$I_F = I_C / \eta$$

เมื่อ I_F เป็นอัตราส่วนผ่านกระแสของตัวเชื่อมโยงทางแสง สามารถหาได้จากตารางที่ 2.3 จะได้ว่า

$$= I_C / I_F$$

$$= 50 / 10 = 5$$

ดังนั้นจะหาค่า I_F ได้และจะได้ค่าของ R_1 โดยได้จาก

$$R_1 = (V_{IH} - V_F) / I_F$$

ตัวอย่าง เช่น จงคำนวณหาค่า R_1 และ R_2 ในวงจรรูปที่ 2.12 โดยสมมติว่า ต่อหลอดเกทตระกูล 7400 สำหรับเกทตระกูลนี้มีค่าตัวแปรอินพุตคือ $V_{IL} = 0.8$ โวลต์, $V_{IH} = 2$ โวลต์ และ $I_L = -1.6$ มิลลิแอมป์ ดังนั้นจะหาค่า R_2 ได้จาก

$$R_2 < V_L / I_L = 0.8 / (1. * 10^{-3}) < 500$$

จะต้องเลือกค่าของ R_2 เป็นค่าของตัวต้านทานที่มีค่ามาตรฐานใกล้เคียง โดยที่มีค่าน้อยกว่า 500 โอห์ม ซึ่งหาได้เท่ากับ 470 โอห์ม เมื่อหาค่า R_2 ได้แล้ว เราจะใช้ค่านี้ในการหาค่ากระแสคอลเลกเตอร์ ได้ดังนี้

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

$$I_C = V_{IH} / R_2 = 2 / 470 = 4.3 \text{ mA}$$

เมื่อระดับแรงดันอินพุตลอจิก "1" เท่ากับ 2 โวลต์ และค่า R2 เท่ากับ 470 โอห์ม ค่าของ I_F หาได้จาก

$$I_F = I_C / \eta = 4.3 / 5 = 1 \text{ mA}$$

ดูในตารางที่ 2.3 ที่ค่า I_F ในช่องอินพุต และ I_c ในช่องเอาต์พุต ค่าทั้งสองตัวนี้จะต้องไม่เกินอัตราสูงสุดของเบอร์ 4N33

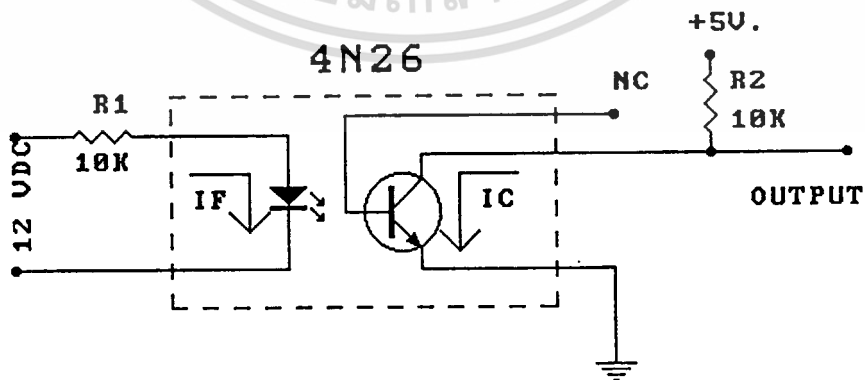
ค่าของ R₁ หาได้จาก

$$R_1 = (V_{IN} - V_F) / I_F = (12 - 2) / 1 \cdot 10^{-3} = 10.8K$$

ค่าของตัวต้านทานทั่วไปที่ใกล้เคียงที่คำนวณได้ คือ 10K

โดยการลดค่าของ R₁ จะเป็นการเพิ่มผลของการถ่วง (loading effect) สัญญาณจากแหล่งกำเนิด และลดค่าประสิทธิภาพของการส่งผ่าน เช่น ในวงจรคล้ายกันเมื่อเลือกค่า R₁ ที่ให้ค่ากระแส I_F เท่ากับ 20 mA อัตราส่วนของการส่งผ่านกระแสจะเหลือเพียง 46 % เท่านั้น

วงจรในรูปที่ 2.13 จะเปลี่ยนอินพุต 24 โวลต์ ไปเป็นเอาต์พุต 5 โวลต์ ที่มีขั้วกลับกัน (invert) ซึ่งหมายความว่า เมื่ออินพุตมีค่าสูงจะทำให้เอาต์พุตมีค่าต่ำ เมื่อป้อนสัญญาณ 24 โวลต์ เข้าไปจะเกิดกระแสไหลผ่านไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรด แสงที่เปล่งออกมาจะไปกระทบกับโฟโตทรานซิสเตอร์ ทำให้เกิดการนำกระแสขึ้น เนื่องจากเอาต์พุตนั้นต่อจากขาคอลเลคเตอร์จึงได้ค่าแรงดันลอจิก "0" เมื่อค่อไปเข้าอินพุตของลอจิกเกต



รูปที่ 2.13 ขาเบสของตัวเชื่อมต่อทางแสงเบอร์ 4N26

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เมื่อนำสัญญาณอินพุตออกไปจะทำให้โฟลต์ทรานซิสเตอร์หยุดนำกระแส และ R_2 จะดึงให้เอาต์พุตเป็นลอจิก "1" การใช้เบอร์ 4N26 แทนเบอร์ 4N33 ก็เนื่องจากมีค่าแรงดันอิมิต์วระหว่างขาคอลเลกเตอร์และอิมิตเตอร์ $V_{CE(SAT)}$ ค่า ในตารางที่ 2.4 จะแสดงให้เห็นคุณสมบัติต่างๆ ของเบอร์ 4N26

		ค่าต่ำสุด	ค่าปกติ	ค่าสูงสุด	หน่วย
อินพุต	I_F			50	mA
	V_F ($I_F = 10$ mA)		1.2	1.5	V
	V_F			3	V
เอาต์พุต	I_T (RMS)			100	mA
	V_{DMR}			250	V
	V_{TM} ($I_T = 100$ mA)		2.5	3.0	V
ตัวแปรเชื่อมโยง	I_F		8.0	15	mA
	I_B		100		A

ตารางที่ 2.4 แสดงคุณสมบัติของ 4N26

ค่าความต้านทาน R_2 ไม่ได้จำเพาะเจาะจงนัก ส่วนค่าของ R_1 ที่กำหนดมาสำหรับอินพุตที่มีระดับแรงดันใดๆ หาได้จาก $R_1 = (V_{in} - V_F) / I_F$ เมื่อ

$$I_F = ((V_{CC} - V_{CE(sat)} / R_2) - I_{II}) / \eta$$

ค่าของ I_F จะเป็นตัวรับประกันว่า โฟลต์ทรานซิสเตอร์จะเกิดการอิมิต์วขึ้น ค่าของ R_1 เมื่ออินพุตมีแรงดัน 24 โวลต์ สามารถหาได้ง่าย ลองสมมติว่าเกทที่จะนำไปขับเป็นไอซีทีที่แอล 7400 เนื่องจาก R_2 มีค่า 10k และเกทต้องการกระแสอินพุต I_{II} เท่ากับ -1.5mA ดังนั้น

$$I_F = ((5 - 0.4) / 10,000) + 0.0016) / 0.2 = 10 \text{ mA}$$

เมื่อได้ค่า I_F แล้วสามารถคำนวณหาค่า R_1 ได้

$$R_1 = (24 - 1.1) / 10 \cdot 10^{-3} = 2.3k$$

ค่ามาตรฐานที่มีใกล้เคียง คือ 2.2k

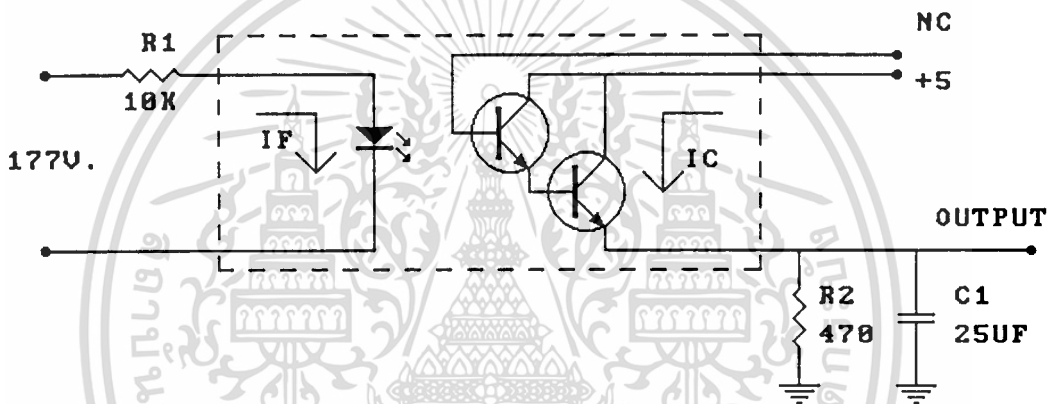
วงจรไม่กลับสัญญาณ (non - inverting circuit) ซึ่งจะเปลี่ยนสัญญาณไฟสลับขนาด 117 โวลต์ให้เป็นระดับลอจิก 5 โวลต์ แสดงให้เห็นในรูปที่ 2.14 เมื่อป้อนอินพุตขนาด 117 โวลต์เข้าไป จะเกิดกระแสไหลผ่านไดโอดเปล่งแสงอินฟราเรดในช่วงครึ่งไซเคิลบวก และผ่านไดโอด DI

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ในช่วงครึ่งไซเคิลลบ นอกจากนี้ D1 ยังทำหน้าที่จำกัดแรงดันไบอัสกลับ (VR) ไม่ให้เกิน 0.7 โวลต์ อีกด้วย

ในระหว่างแต่ละครึ่งไซเคิลลบวอนั้น ไฟโตคาร์ลิงค์จะนำกระแส ซึ่งจะทำให้เกิดแรงดันไฟตรง แบบกระเพื่อมตกคร่อม R_2 ซึ่งจะถูกกรองให้เรียบโดยตัวเก็บประจุ C_1 แรงดันที่ตกคร่อม C_1 จะทำให้อินพุทของเกทมีค่าสูง และเมื่ออินพุทไฟสลับถูกนำออกไป ไฟโตคาร์ลิงค์จะหยุดนำกระแส แรงดันที่ตกคร่อม C_1 จะตกลงไปเนื่องจากตัวเก็บประจุจะคายประจุผ่าน R_2 ตอนนี้ R_2 จะดึงให้อินพุทของเกทมีค่าต่ำ



รูปที่ 2.14 วงจร ไม่กลับสัญญาณซึ่งเปลี่ยนวงจรไฟสลับ 117 โวลต์มาเป็นระดับลอจิก 5 โวลต์

2.3 MT8870 ไอซีถอดรหัสความถี่

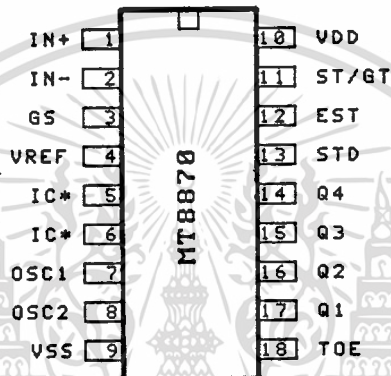
โทรศัพท์ (Integrated DTMF Receiver)

ไอซีทางโทรศัพท์ไม่ค่อยมีผู้นำเข้ามาจำหน่ายหายากคู่มือไม่มี ขาดการเผยแพร่ ทั้ทั้งๆที่ในปัจจุบันโทรศัพท์มีส่วนสำคัญกับชีวิตประจำวันของเราอย่างมาก และนับวันก็จะยิ่งทวีความสำคัญเพิ่มมากขึ้นทุกที และอุตสาหกรรมทางด้านโทรศัพท์ และการสื่อสารก็ขยายตัวขึ้นอย่างรวดเร็ว ดังนั้นช่างหรือวิศวกรอย่างพวกเราก็น่าจะมาศึกษาเอาไว้ เพื่อจะได้นำมาใช้งานได้ในโอกาสต่อไป ก่อนอื่นขอให้ความหมายของคำว่า ถอดรหัสความถี่โทรศัพท์ อันหมายถึง การแปลงสัญญาณความถี่ซึ่งเกิดจากการกดปุ่มตัวเลขของโทรศัพท์ชนิดกดปุ่ม (ชนิด Tone หรือ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

DTMF) ให้เป็นระบบตัวเลขทางดิจิทัล ซึ่งไอซี MT8870 ใช้แปลงความถี่โทรศัพท์ให้เป็นเลขฐานสองขนาด 4 บิต

ในยุคก่อนการออกแบบวงจรถอดรหัสความถี่ของโทรศัพท์ มักใช้ไอซีจำพวกเฟสล็อกจูปซึ่งสร้างปัญหาอย่างมาก ไม่ว่าจะเรื่องของความถี่ที่เปลี่ยนแปลงไป การปรับแต่งวงจร ขนาดของวงจรที่ใหญ่ เพราะต้องใช้ไอซีจำนวนมาก



รูปที่ 2.15 แสดงรายละเอียดขาของ MT8870

2.3.1 คุณสมบัติของ MT8870

- เป็นตัวรับและถอดรหัสความถี่ (DTMF receiver)
- กินไฟน้อย ใช้ไฟเลี้ยงระดับเดียวกับ TTL
- สามารถตั้งอัตราขยายภายในตัวไอซีได้
- สามารถปรับการ์ดไทม์ (Guard time) ได้
- เป็นไอซีคุณภาพสูง

2.3.2 การนำ MT8870 ไปใช้งาน

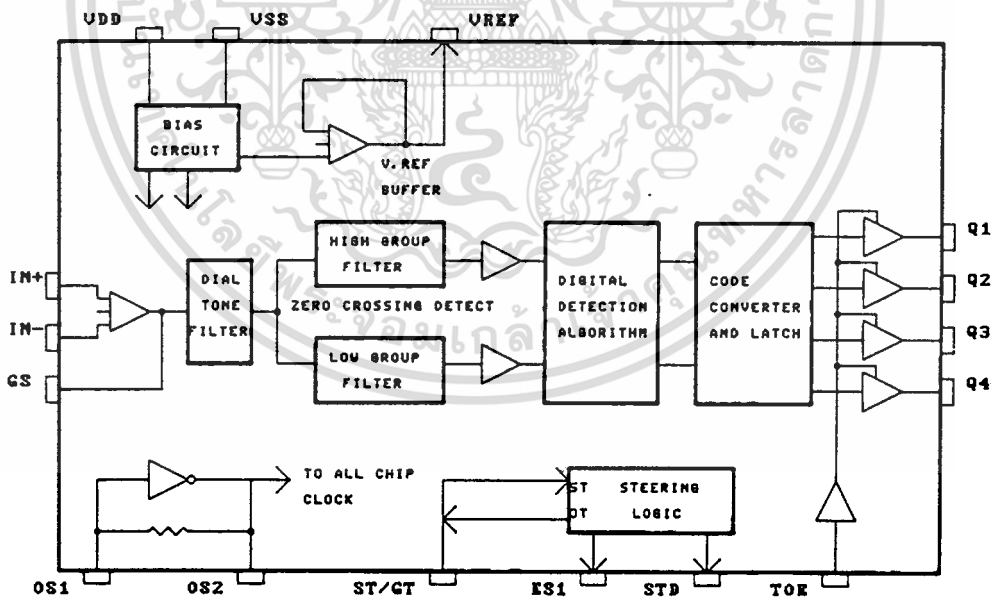
- นำไปใช้งานด้านรีโมคคอนโทรล
- เครื่องป้องกันโทรศัพท์ทางไกล
- ใช้ในงานเกี่ยวกับเครดิตการ์ด
- ใช้งานร่วมกับคอมพิวเตอร์
- ใช้ในเครื่องชุมสายขนาดย่อยหรือ PABX

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่จัดทำขึ้นเพื่อใช้ในการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

- เครื่องกันขโมย
- การควบคุมอุปกรณ์ทางโทรศัพท์
- ใช้ทำเครื่องสอบถามทางโทรศัพท์

2.3.3 โครงสร้างของ MT8870

โครงสร้างภายในของ MT8870 ประกอบไปด้วยวงจรกรองความถี่และวงจรถอดรหัสฟังก์ชันทางดิจิทัล เป็นไอซีที่สร้างโดยใช้เทคโนโลยี ISO-CMOS ในส่วนของวงจรกรองความถี่ใช้เทคนิคของสวิทช์คาปาซิเตอร์ฟิลเตอร์ สำหรับกรองความถี่สูงและต่ำ ส่วนวงจรถอดรหัสใช้เทคนิคการนับทางดิจิทัลเพื่อตรวจจับและถอดรหัสทั้ง 16 ความถี่ ออกเป็นเลขฐานสองขนาด 4 บิต และเช็คช่วงเวลาที่สำคัญเข้ามา ส่วนภาคอินพุตเป็นออปแอมป์ ซึ่งสามารถปรับอัตราขยายได้โดยต่ออุปกรณ์ภายนอก เอาต์พุตเป็นวงจรถ่าย 3 สถานะ รูปที่ 2.15 แสดงขาของ MT8870 และรูปที่ 2.16 แสดงโครงสร้างภายในของ MT8870

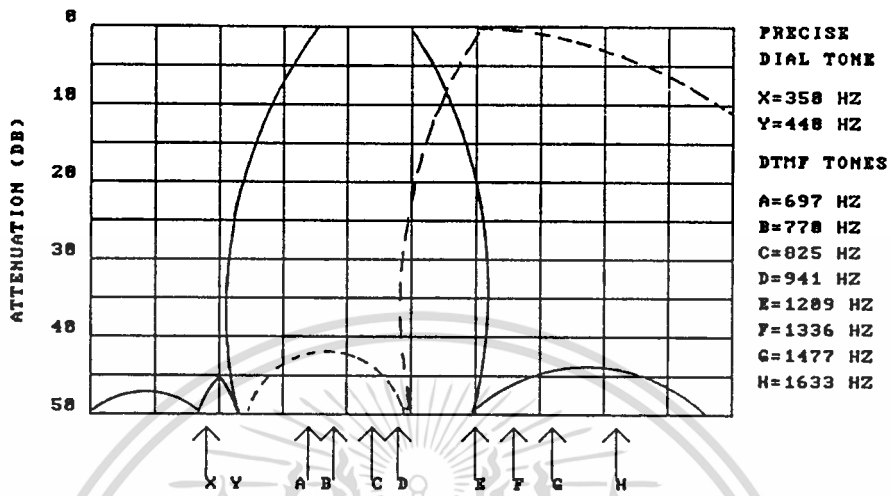


รูปที่ 2.16 แสดงโครงสร้างภายใน MT8870

2.3.4 ฟังก์ชันการทำงานภายใน MT8870

ภายใน MT8870 ประกอบด้วยส่วนสำคัญ 5 ส่วน คือ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาค้นคว้าเท่านั้น อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 2.3.4.1 ภาคกรองความถี่ (filter section)
 ไม่ว่าจะกรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามเผยแพร่ต่อผู้อื่น และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.17 แสดงความถี่ที่ได้จากภาคกรองความถี่

2.3.4.2 ภาคถอดรหัส (decoder section)

2.3.4.3 ภาคตรวจสอบสัญญาณ (steering circuit)

2.3.4.4 ภาคขยายสัญญาณความแตกต่าง (differential input)

2.3.4.5 ภาคกำเนิดความถี่ (oscillator)

2.3.4.1 ภาคกรองสัญญาณความถี่

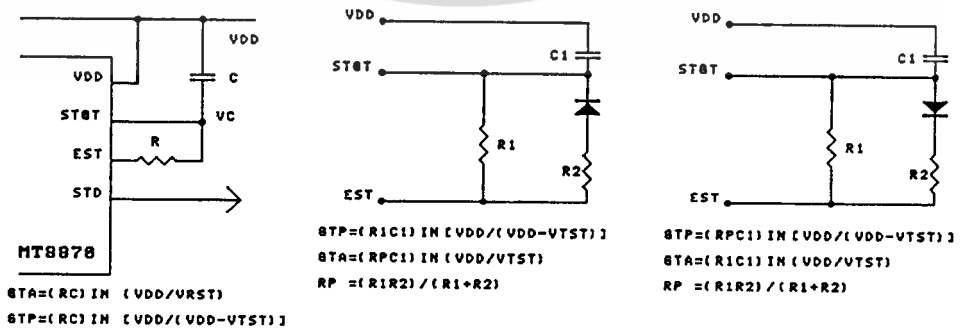
ในส่วนนี้จะแยกสัญญาณ DTMF ที่เข้ามาออกเป็น 2 กลุ่มความถี่ คือ ช่วงความถี่สูงและช่วงความถี่ต่ำ โดยใช้วงจรกรองแถบความถี่อันดับ 6 ชนิด สวิตช์คาปาซิเตอร์ (six-order switched capacitor band pass filter) ซึ่งความถี่ที่แยกได้มี 2 ช่วง คือ ช่วงความถี่สูงและช่วงความถี่ต่ำ

2.3.4.2 ภาคถอดรหัส

ความถี่ DTMF ที่ถูกกรองเรียบร้อยแล้วจะผ่านเข้าวงจรถอดรหัสความถี่ออกเป็นตัวเลข โดยใช้เทคนิคการนับแบบลิจิตอล และมีการตรวจสอบความถี่ที่เข้ามาว่าเป็นความถี่มาตรฐาน DTMF หรือไม่ เพื่อป้องกันความถี่อื่นเข้ามาผสมเมื่อตรวจสอบว่าความถี่นั้นถูกต้อง สัญญาณที่ขา ESt (early steering) ก็จะแอกทีฟ สำหรับค่าที่ถอดรหัสได้จากความถี่ต่างๆ นั้น แสดงในตารางที่ 2.5

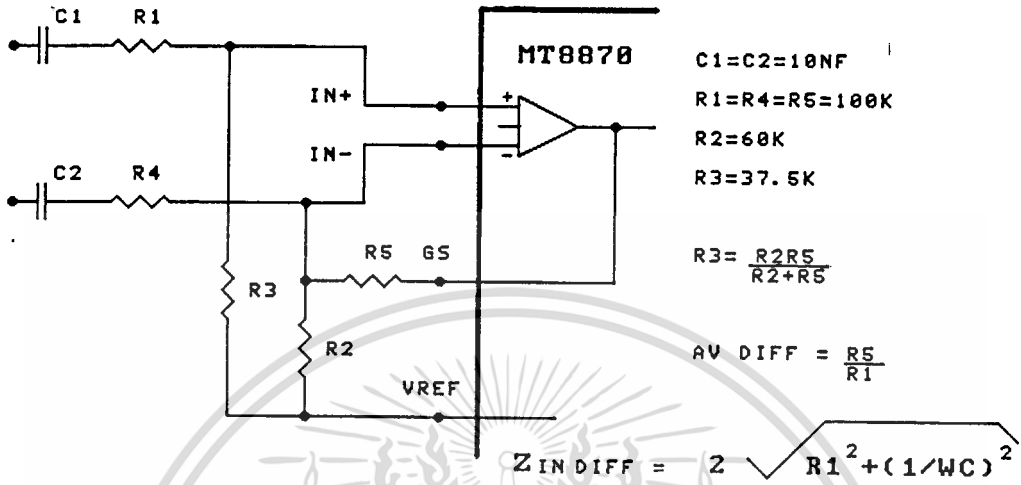
F _{LOW}	F _{HIGH}	NO	TOE	Q ₄	Q ₃	Q ₂	Q ₁
697	1209	1	H	0	0	0	1
697	1336	2	H	0	0	1	0
697	1477	3	H	0	0	1	1
770	1209	4	H	0	1	0	0
770	1336	5	H	0	1	0	1
770	1477	6	H	0	1	1	0
852	1209	7	H	0	1	1	1
852	1336	8	H	1	0	0	0
852	1477	9	H	1	0	0	1
941	1336	0	H	1	0	1	0
941	1209	*	H	1	0	1	1
941	1477	#	H	1	1	0	0
697	1633	A	H	1	1	0	1
770	1633	B	H	1	1	1	0
852	1633	C	H	1	1	1	1
941	1633	D	H	0	0	0	0
-	-	ANY	L	Z	Z	Z	Z

ตารางที่ 2.5 แสดงค่าที่ถอดรหัสได้จากความถี่ต่างๆ



รูปที่ 2.18 แสดงวงจรตรวจสอบสัญญาณอย่างง่ายและแสดงการกำหนดเวลาการ์ดใหม่

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าธนบุรี ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.19 แสดงการต่อวงจรภาคอินพุต

2.3.4.3 การตรวจสอบสัญญาณ

ก่อนที่จะมีการถอดรหัสความถี่ออกไปที่เอาต์พุตจะมีการตรวจสอบช่วงความถี่ที่เข้ามาว่ามีระยะเวลาตามที่กำหนดหรือไม่ โดยสังเกตจากระยะเวลาการกดปุ่มโทรศัพท์ ซึ่งต้องกดปุ่มให้มีความถี่ออกมาเป็นช่วงเวลาพอสมควร มิฉะนั้นวงจรส่วนนี้จะไม่รับ โดยถือว่าสัญญาณนั้นไม่ถูกต้อง ส่วนช่วงเวลายาวเท่าใดสามารถตั้งได้โดยใช้ RC ต่อภายนอก สัญญาณที่ขา ES_i จะเป็น "High" นานใกล้เคียงกับระยะเวลาที่มีความถี่ DTMF เข้ามา จากรูปที่ 2.17 เมื่อขา ES_i เป็น "High" ทำให้ V_C สูงขึ้น ตัวเก็บประจุ C จะคายประจุทำให้แรงดัน V_C สูงขึ้นจนถึงค่าเทรชโฮลด์ วงจรถอดรหัส จึงจะถอดรหัสออกเป็นตัวเลขขนาด 4 บิต รายละเอียดการทำงานขอให้ดูจากแผนภูมิเวลาหรือไทมิ่งไดอะแกรม (timing diagram) ในรูปที่ 2.22 จะเข้าใจได้ง่ายกว่า

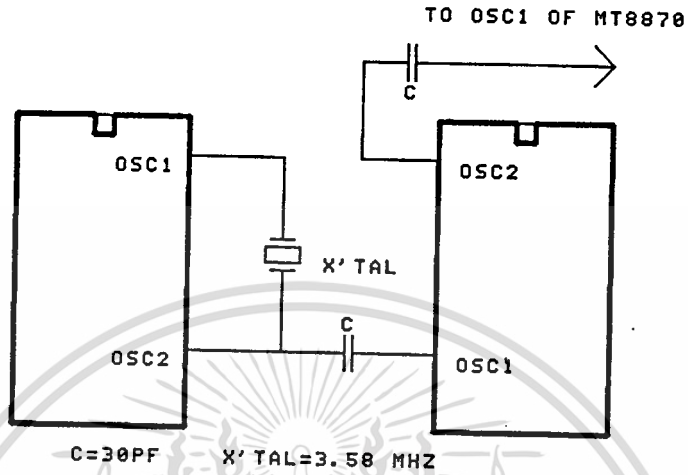
สำหรับคำว่าการ์ดไทม์ (gard time) นั้นหมายถึง ช่วงคาบเวลาของความถี่ที่เข้ามา ซึ่งจะต้องนานเท่ากับหรือมากกว่าเวลาที่เรที่ตั้งไว้โดย RC ก็คือการ์ดไทม์นั่นเอง เมื่อสัญญาณความถี่เข้ามานานเท่าหรือมากกว่าเวลาที่ตั้งไว้จึงจะสามารถแปลงเป็นตัวเลขได้ ถ้าสัญญาณความถี่เข้ามาสั้นกว่าก็ จะไม่มีการถอดรหัสเป็นรหัสตัวเลขออกไป การตั้งเวลาและการคำนวณเวลาดูได้จากรูปที่ 2.18

2.3.4.4 ภาคขยายสัญญาณความแตกต่าง

วงจรส่วนอินพุตของ MT8870 เป็นภาคขยายออปแอมป์ที่สามารถปรับอัตราขยายโดยค

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

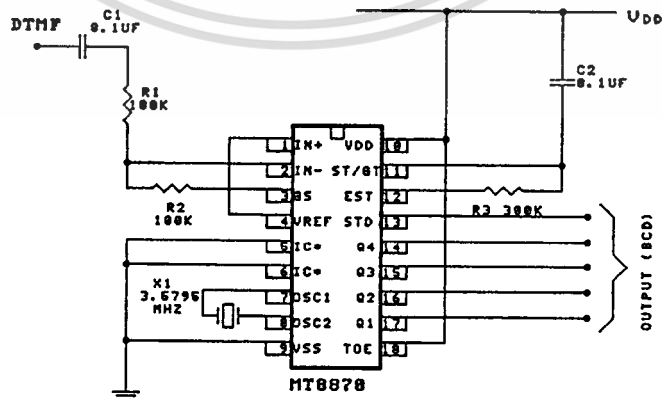


รูปที่ 2.20 แสดงการต่อวงจรผลิตรวม

วงจรภายนอกเพิ่มเข้าไป รูปที่ 2.19 แสดงการต่อวงจรภายนอกเข้ากับอินพุท ซึ่งสามารถคำนวณอัตราขยายความแตกต่างของอินพุทและอิมพีแดนซ์ได้ ดังนี้

อัตราขยาย (A_{Vdiff}) = R_5 / R_1

อินพุทอิมพีแดนซ์ (Z_{indiff}) = $\sqrt{R_1^2 + \left(\frac{1}{WC}\right)^2}$

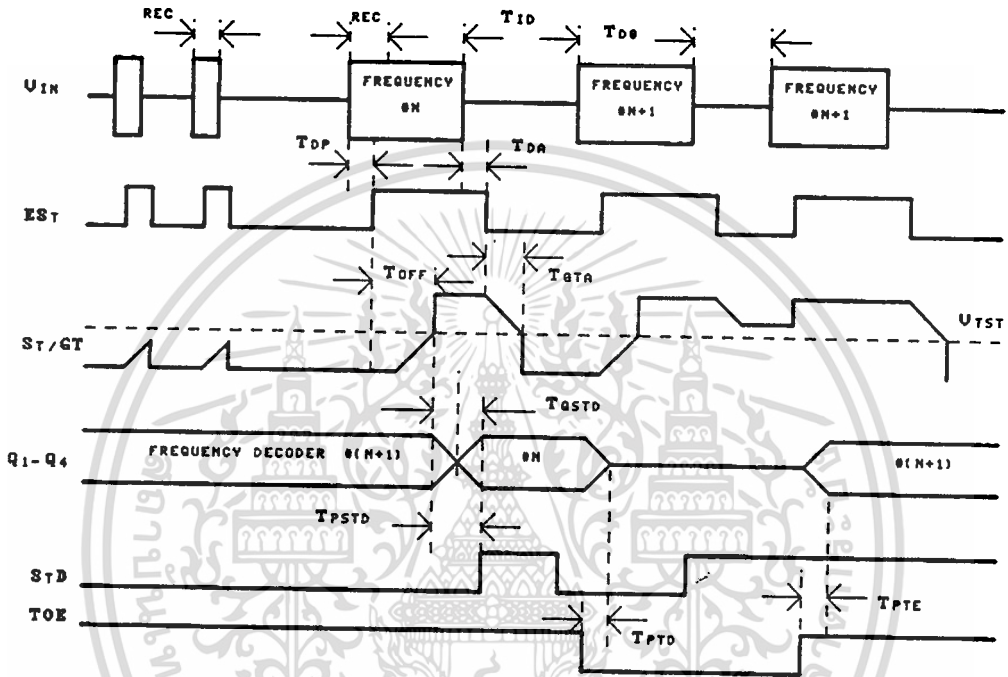


รูปที่ 2.21 แสดงวงจรใช้งานเบื้องต้นของ MT8870

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.3.4.5 ภาคว่าเน็ดควมดี

ในภาคว่าเน็ดควมดีในไอซีจะมีวงจรวลเวลาอยู่ภายใน เพียงแต่ต่อแร้คริสตอลขนาด 3.58 MHz ก็สามารถใช้งานได้ทันที การต่อวงจรวลเวลาเน็ดควมดีแสดงในรูปที่ 2.20



รูปที่ 2.22 แสดงแผนภูมิเวลา (timing diagram) ของ MT8870

อธิบายขั้นตอนการทำงาน

- A - ตรวจพบความถี่เข้ามา แต่คาบเวลาไม่ถูกต้อง เอาร์ทพุทไม่เปลี่ยน
- B - ความถี่ #n ถูกตรวจพบและมีคาบเวลาที่ถูกต้อง ความถี่ถูกลอครหัส และแลตซ์ไว้ที่ เอาร์ทพุท
- C - จบความถี่ #n ช่วงห่างถูกต้อง เอาร์ทพุทยังคงแลตซ์อยู่จนกว่าจะได้รับความถี่ที่ถูกต้อง ใหม่
- D - เอาร์ทพุทเปลี่ยนเป็นไฮอิมพีแคนซ์
- E - ความถี่ #n+1 ถูกตรวจพบ คาบเวลาถูกต้อง ความถี่ถูกลอครหัสและแลตซ์ไว้
- F - ความถี่ #n+1 หายไป ช่วงห่างไม่ถูกต้อง เอาร์ทพุทยังคงแลตซ์อยู่
- G - จบความถี่ #n+1 ช่วงห่างถูกต้อง เอาร์ทพุทยังคงแลตซ์อยู่จนถึงความถี่ใหม่ที่ถูกต้อง

อธิบายคำศัพท์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

- Vin** - สัญญาณความถี่ DTMF ที่เข้ามา
Est - Early Steering output ใช้แสดงความถี่ที่ถูกต้อง
St/GT - Steering input/Guard Time output สำหรับคอร์ดับ RC ภายนอก
Q₁-Q₄ - เอาท์พุท BCD ขนาด 4 บิต
TOE - Tone Output Enable (input) ใช้ควบคุม Q₁-Q₄ ให้เป็นไฮอิมพีแดนซ์
t_{REC} - คาบเวลามานสุดที่ตรวจพบความถี่ DTMF แล้วยังไม่ถูกต้อง
t_{ID} - เวลาสั้นสุดระหว่างสัญญาณ DTMF ที่ถูกต้อง 2 สัญญาณ
t_{DO} - เวลามาสุดที่ยอมให้สัญญาณหายไปได้ในคาบเวลาความถี่ที่ถูกต้อง
t_{DP} - เวลาที่ใช้ในการตรวจพบสัญญาณความถี่ DTMF ที่ถูกต้อง
t_{DA} - เวลาที่ใช้ในการตรวจการหายไปของสัญญาณความถี่ DTMF ที่ถูกต้อง
t_{GTP} - การ์ดใหม่ของการปรากฏความถี่ DTMF

2.4 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิตช์

ทรานซิสเตอร์มีลักษณะสมบัติการทำงานได้สามสถานะ คือ แอคทีฟ คัทออฟ และอิ่มตัว ในที่นี้จะกล่าวถึงการทำงานของทรานซิสเตอร์อยู่ในสถานะคัทออฟและอิ่มตัว นั่นคือ ทรานซิสเตอร์มีคุณสมบัติเป็นสวิตช์

2.4.1 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิตช์ในอุดมคติ

ในรูปที่ 2.23 เป็นวงจรทรานซิสเตอร์ชนิดคอมมอนอีมิเตอร์ที่ทำหน้าที่เป็นสวิตช์ โดยตัวทรานซิสเตอร์ เสมือนเป็นสวิตช์ให้กับโหลด R_L ที่ระหว่าง V_{cc} กับขา C ของ ทรานซิสเตอร์ส่วนขา E ต่อลงกราวด์ ทรานซิสเตอร์จะทำตัวกลายเป็นสวิตช์ ซึ่งจะปิด-เปิด ระหว่างขา E กับขา C ส่วนแรงดันอินพุทที่ป้อนเข้าที่ขา B ทำตัวเป็นส่วนควบคุมการทำงานของ ส่วนสวิตช์ ถ้าพิจารณาตามกฎของเกิซโฮฟจะพบว่า ส่วนของแรงดัน V_{ce} สามารถหาได้จาก

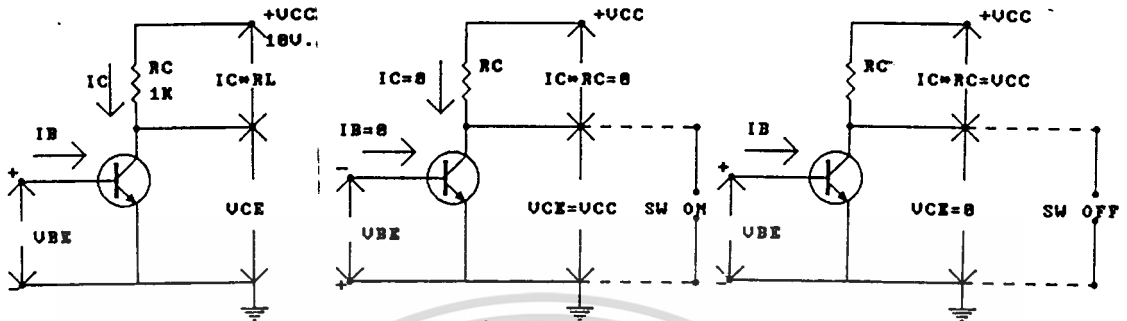
$$V_{ce} = V_{cc} - I_c R_L$$

เมื่อแรงดันที่ B - E มีค่าเป็นศูนย์ ส่วนของกระแส I_B จะมีค่าเป็นศูนย์ด้วย กระแส I_c ก็มีค่าเป็น ศูนย์ด้วย ทรานซิสเตอร์อยู่ในสถานะคัทออฟ นั่นคือแรงดันตกคร่อมโหลดจะมีค่าเป็นศูนย์

แรงดันตกคร่อม V_{CE} หาได้จาก

$$V_{CE} = V_{CC} - (0 * R_L) = V_{CC}$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.23 วงจรทรานซิสเตอร์ชนิดคอมมอนอิมิตเตอร์ที่ทำหน้าที่เป็นสวิตช์

เมื่อให้แรงดันที่เบสเป็นบวก หรือป้อนกระแส I_B จนทำให้ทรานซิสเตอร์อิ่มตัวไหลได้เป็นจำนวนมากมาย ดังนั้นแรงดันตกคร่อมโหลดจะมีค่าเป็น $I_C R_L$ ซึ่งมีค่าประมาณได้เท่ากับ V_{CC} และจากสมการสามารถหา V_{CE} ได้เป็น

$$V_{CE} = V_{CC} - I_C R_L = 0$$

หรืออาจกล่าวได้ว่าเมื่อทรานซิสเตอร์อิ่มตัวมีผลทำให้ V_{CE} มีค่าประมาณเท่ากับศูนย์ จากคุณสมบัติทางอุณหพลศาสตร์ ทำให้กำลังงานสูญเสียที่เกิดขึ้นกับทรานซิสเตอร์พลอยมีค่าเป็นศูนย์ด้วย ทั้งนี้เพราะ

$$P_D = I_C * V_{CE}$$

เมื่อทรานซิสเตอร์อยู่ในสภาวะคัทออฟ $I_C = 0$

$$P_D = 0 * V_{CE} = 0$$

เมื่อทรานซิสเตอร์อยู่ในสภาวะอิ่มตัว $V_{CE} = 0$

$$P_D = I_C * 0 = 0$$

2.4.2 การใช้ทรานซิสเตอร์เป็นสวิตช์ในความเป็นจริง

พิจารณากราฟลักษณะสมบัติของทรานซิสเตอร์ จากสมการเดิม , เมื่อ $I_C = 0$ และ $V_{CE} = V_{CC}$ ซึ่งค่า V_{CE} จะมีค่าเท่ากับ $V_{CC} = 10$ โวลต์ (ดูรูปที่ 2.23) ร่องจุด A ลงบนกราฟที่ $I_C = 0$ และ $V_{CE} = 10$ โวลต์ แต่เมื่อ $V_{CE} = 10$ โวลต์

เราสามารถหาค่า I_C ได้ดังนี้

$$0 = V_{CC} - I_C R_L$$

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาค้นคว้าเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

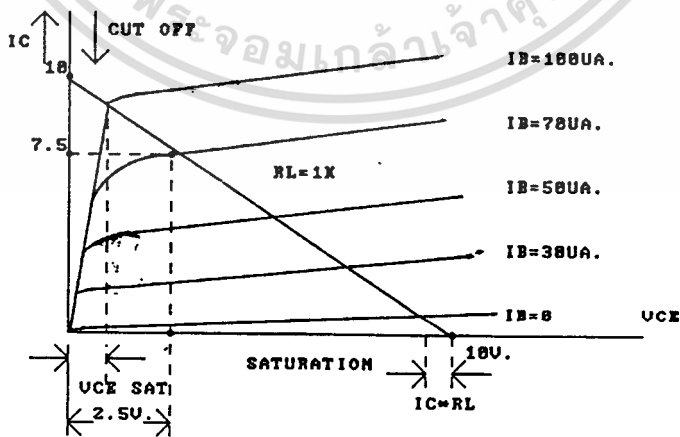
$$\begin{aligned}
 I_C &= V_{CC} / R_L \\
 &= 10 \text{ V} / 1 \text{ K} \\
 &= 10 \text{ mA}
 \end{aligned}$$

ร่างจุด B ลงบนกราฟที่ $V_{CE} = 0$ และ $I_C = 10 \text{ mA}$ ลากเส้นสมการโหลดเส้นเชื่อมต่อ AB (ดูรูปที่ 2.24)

เส้นสมการโหลดนี้จะเป็นบอกค่าความสัมพันธ์ของกระแสและแรงดัน นั่นคือที่จุดค่ากระแส I_C มีค่าต่างๆ แรงดัน V_{CC} นั่นคือจะมีกระแสบางส่วนไหลผ่านทรานซิสเตอร์ได้บ้างกระแสส่วนนี้เรียกว่า กระแสรั่วไหล (I_{CEO}) ดังนั้นค่าแรงดัน V_{CE} จริงๆ สามารถคำนวณได้จาก

$$\begin{aligned}
 V_{CE} &= V_{CC} - I_{CEO}R_L \\
 \text{เมื่อ } V_{CC} &= 10 \text{ โวลต์, } R_L = 1 \text{ K และ } I_{CEO} = 1 \text{ uA} \\
 V_{CE} &= 10 \text{ V} - (1 \text{ uA} * 1 \text{ K}) \\
 &= 9.999 \text{ โวลต์} \\
 &\approx V_{CC}
 \end{aligned}$$

เมื่อทรานซิสเตอร์เข้าสู่ภาวะอิ่มตัว แรงดัน V_{CE} ที่เกิดขึ้นยังไม่มีค่าเป็นศูนย์ จะมีค่าประมาณเท่ากับ V_{CEsat} (ประมาณ 0.2 โวลต์)



รูปที่ 2.24 กราฟลักษณะสมบัติของทรานซิสเตอร์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับใช้ภายในเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.4.3 เงื่อนไขของการทำให้ทรานซิสเตอร์อ่อนหรืออิมตัว

2.4.3.1 ถ้าเราทำการออกแบบ หรือคำนวณค่า I_B และ I_C ได้จากวงจร ค่าที่ปรากฏ เมื่อ $I_B > I_C / h_{FE}$ จะทำให้ทรานซิสเตอร์อิมตัว

2.4.3.2 ทรานซิสเตอร์จะอิมตัวเมื่อให้ไบอัสตรงระหว่างขา B และ E

2.4.4 เงื่อนไขการทำให้ทรานซิสเตอร์อ่อนหรือออฟ

2.4.4.1 รอยต่อระหว่าง B และ E อยู่ในลักษณะไบอัสกลับ หรือแรงดัน V_{BE} มีค่าเป็นศูนย์

2.4.4.2 กระแสเบสมีค่าเท่ากับศูนย์

ในการออกแบบทรานซิสเตอร์เป็นสวิตช์ต้องคำนึงถึง การกำหนดค่า h_{FEmin} หรือค่าที่ต่ำที่สุดที่เป็นไปได้ ทรานซิสเตอร์จะอิมตัว เมื่อกำหนดอัตราของกระแส $I_C / I_B = h_{FEmin}$

2.5 แนวทางการใช้งาน LCD MODULE

ปัจจุบัน LCD เป็นที่นิยมกันอย่างมาก สำหรับการแสดงผลในเครื่องมือเครื่องใช้ต่างๆ ทั้งนี้เนื่องจากมีความเหมาะสมด้วยประการทั้งปวง ทั้งในด้านของการกินกระแสต่ำ สามารถแสดงผลเป็นตัวอักษรและตัวเลข หรือแสดงเป็นกราฟฟิกได้ (เฉพาะรุ่น) จะคิดปัญหาก็คือ ในด้านวงจร ซึ่งมีระบบการทำงานที่ซับซ้อน และหาอุปกรณ์ได้ค่อนข้างยาก แต่ขณะนี้ผู้ผลิต LCD จะทำรุ่นที่เป็น LCD MODULE ออกมา คือ เป็น MODULE ที่มีตัว LCD และวงจรควบคุมมาให้พร้อม (เรียกว่า LCM) ซึ่งทำให้ผู้ใช้สามารถต่อเข้ากับระบบไมโครได้ง่าย และสะดวกสำหรับการเขียนโปรแกรม รวมทั้งมีจำหน่ายกันอย่างกว้างขวาง และมีราคาที่เหมาะสม ทำให้ผู้ใช้ทางด้านไมโครหันมาใช้แผงแสดงด้วย LCD MODULE กันมากขึ้น

LCD MODULE มีอยู่มากมายหลายรุ่น และมีคุณสมบัติแตกต่างกันไป ซึ่งแบ่งได้เป็น 2 กลุ่มหลักคือ แบบ DOT MATRIX และ GRAPHIC โดยแบบ DOT MATRIX จะแสดงผลเป็นตัวอักษรขนาด 5 * 8 DOT และมีจำนวนอักษรและบรรทัดแตกต่างกันไปในแต่ละรุ่น ส่วนแบบ GRAPHIC จะสามารถแสดงผลในแบบ BIG-MAP ก็จะสามารถสร้างเป็นภาพใดๆ ก็ได้ตามต้องการ แนวทางในการใช้งานของทั้ง 2 แบบ จะมีลักษณะใกล้เคียงกัน การใช้งานโดยทั่วไปมักจะใช้แบบ DOT MATRIX มากกว่า เนื่องจากมีราคาถูก และเพียงพอต่องานส่วน

ใหญ่ และคู่มือเล่มนี้จะกล่าวถึงการใช้งานกับ DOT MATRIX เท่านั้น คุณสมบัติของ DOT MATRIX LCD MODULE สามารถสรุปเป็นข้อๆ ได้ดังนี้

1. มีให้เลือกหลายรุ่นตามการใช้งาน โดยมีจำนวนตัวอักษรและบรรทัดแตกต่างกันไป
2. ตัวอักษรแสดงด้วย DOT MATRIX ขนาด 5*8 DOT
3. สามารถต่อเข้ากับระบบไมโครได้ 2 ลักษณะ คือ แบบ MEMORY MAP (20-PIN LCD BUS) และแบบผ่าน 8255 PORT (26-PIN 8255 BUS) โดยกรณี 26-PIN 8255 BUS จะใช้แผ่น PCB (DMCAD) เป็นตัว ADAPTER ทำให้เป็น 8255 BUS อีกที
4. การใช้งานง่ายและสะดวก ระบบไมโครเพียงแค่ส่งข้อมูลให้กับ LCD MODULE เท่านั้น ข้อความก็จะปรากฏบนแผงแสดง และจะคงค้างไว้ตลอด ทำให้ไม่ต้องเสียเวลาหลักของระบบไมโคร
5. มีคำสั่งพิเศษสำหรับอำนวยความสะดวกมากมาย เช่น CLEAR DISPLAY, HOME CURSOR, ON OFF CURSOR, BLINK CHARACTER และอื่นๆ อีก
6. สามารถแสดงผลเป็นตัวอักษรภาษาอังกฤษและตัวเลขได้ 160 ตัว และสัญลักษณ์พิเศษอีก 32 ตัว รวมทั้งสามารถกำหนดคีย์ที่ออกแบบเองได้อีก 8 ตัว
7. กินกระแสต่ำ และมีน้ำหนักเบา รวมทั้งทำงานได้ด้วยไฟเลี้ยงระดับ 5V เท่านั้น

2.5.1 การต่อเข้ากับระบบไมโคร

LCD MODULE จะต่อเข้ากับระบบไมโครได้ 2 ลักษณะ คือ แบบ MEMORY MAP โดยผ่าน LCD BUS ขนาด 20 PIN และแบบ I/O PORT โดยผ่าน 8255 BUS ขนาด 26 PIN ซึ่งทั้งสองแบบนี้จะมีข้อดีและข้อด้อยแตกต่างกันไป โดยแต่ละแบบจะมีหลักการดังนี้

การต่อแบบ MEMORY MAP

- สามารถต่อเข้ากับ CHIP เบอร์ใดๆ ก็ได้ เช่น 8051 หรือ Z80 โดยจะทำให้ระบบไมโครมองเห็น LCD MODULE ในลักษณะของ MEMORY ได้ทันที
- ผู้ใช้สามารถเขียนและอ่านข้อมูลจาก LCD MODULE ได้ ทำให้มองเสมือนว่าเป็น MEMORY BUFFER ไปในตัว
- เนื่องจากสามารถอ่านข้อมูลกลับได้ จึงทำให้สามารถตรวจสอบ FLAG ความพร้อมในขณะที่ LCD MODULE กำลังทำงานได้
- ใช้ได้กับบอร์ดที่มี LCD BUS มาให้พร้อมเท่านั้น

- ทำให้กันพื้นที่ของหน่วยความจำไปส่วนหนึ่ง และต้องมีการ DECODE ละเอียดพอ
 ควบ

- การจัดขาสัญญาณจะต้องเป็นไปตามแบบของ CHIP แต่ละบอร์ดด้วย

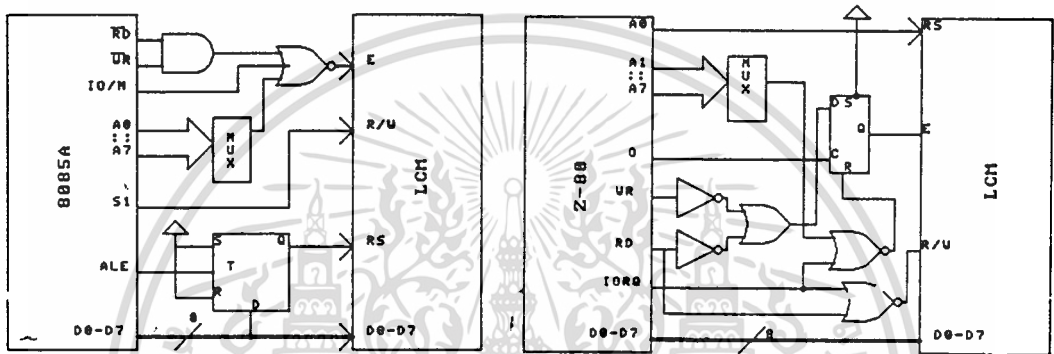
PIN	SYMBOL	LEVEL	FUNCTION
1	Vss	---	0 V GND
2	Vcc	---	+ 5 V POWER SUPPLY
3	Vee	---	+ V FOR LIQUID CRYSTAL DRIVE
4	RS	H/L	REGISTER SELECT H: DATA INPUT L: INSTRUCTION
5	R/W	H/L	INPUT
6	E	H	H: DATA READ L: DATA WRITE
7	DB 0	H/L	ENABLE SIGNAL (L -> H)
8	DB 1	H/L	DATA BUS BIT 0
9	DB 2	H/L	DATA BUS BIT 1
10	DB 3	H/L	DATA BUS BIT 2
11	DB 4	H/L	DATA BUS BIT 3
12	DB 5	H/L	DATA BUS BIT 4
13	DB 6	H/L	DATA BUS BIT 5
14	DB7	H/L	DATA BUS BIT 6
			DATA BUS BIT 7

ตารางที่ 2.6 ขาสัญญาณของ LCD MODULE

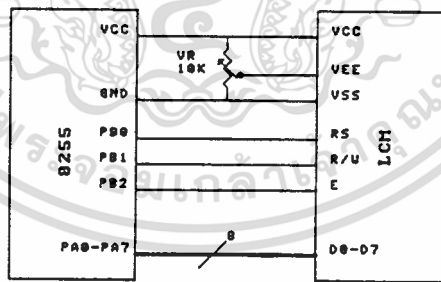
การต่อแบบ I/O PORT

1. สามารถต่อเข้ากับ I/O PORT ใดๆ ก็ได้ โดยใช้สายสัญญาณจำนวน 11 เส้น และใช้โปรแกรมเป็นตัวสร้างสัญญาณขึ้นมาให้ตรงกับข้อกำหนดของ LCD MODULE
2. ผู้ใช้จะเขียนข้อมูลให้ LCD MODULE ได้อย่างเดียว ซึ่งผู้ใช้ควรจะกำหนด MEMORY ส่วนหนึ่งให้เป็นเสมือน BUFFER ให้กับ LCD MODULE อีกที

3. เนื่องจากไม่สามารถอ่านข้อมูลกลับได้ จึงต้องใช้การหน่วงเวลาของระบบไมโครเอง เพื่อให้ LCD MODULE กระทำขบวนการต่างๆ
4. ใช้ได้กับบอร์ดทั่วๆ ไปที่มี PORT
5. ไม่เปลืองส่วนของ MEMORY ในการใช้งาน
6. การจัดหาสัญญาณกระทำได้อย่างอิสระ



รูปที่ 2.25 การต่อแบบ MEMORY MAP



รูปที่ 2.26 การต่อแบบ I/O PORT

2.5.1.3 ชุดคำสั่งควบคุมและการแสดงข้อความ

การเขียนหรืออ่านข้อมูลกับ LCD MODULE ก็คือ การกำหนดคุณสมบัติต่างๆ ในการใช้งานของ LCD ตามชุดคำสั่งควบคุม และรวมถึงการเขียนข้อมูลที่เป็นข้อความ เพื่อให้ปรากฏบนแผงแสดงด้วย โดยมีรายละเอียดตามตารางต่อไปนี้

INSTRUCTION	R S	R/ W	DATA BIT								EXE TIME ()	
			7	6	5	4	3	2	1	0		
CLEAR DISPLAY	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1640
CURSOR AT HOME	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	*	1640
ENTRY MODE SET	0	0	0	0	0	0	0	0	1	I/D	S	40
DISPLAY ON/OFF	0	0	0	0	0	0	1	D	C	B		40
DISPLAY SHIFT	0	0	0	0	0	1	S/C	R/L	*	*		40
FUNCTION SET	0	0	0	0	1	DL	N	F	*	*		40
SET CGRAM ADD.	0	0	0	1	CGRAM ADDRESS						40	
SET DDRAM ADD.	0	0	1	DDRAM ADDRESS						40		
BUSY,ADD. READ	0	1	BF	ADDRESS						0		
CGRAM,DDRAM WR	1	0	WRITE DATA						40			
CGRAM, DDRAM RD	1	1	READ DATA						40			

ตารางที่ 2.7 ชุดคำสั่งควบคุมและการแสดงข้อความ

2.5.1.4 ความเข้าใจพื้นฐาน

- การเขียนข้อมูลให้กับ LCD MODULE จะแบ่งเป็น 2 ลักษณะคือ INSTRUCTION และ DATA โดยจะกำหนดด้วยขาสัญญาณ RS คือถ้า RS=0 จะหมายถึงส่งสัญญาณควบคุม (INSTRUCTION) หรืออ่านค่า FLAG สภาพการทำงานของ LCD MODULE และถ้า RS=1 จะหมายถึงการเขียนหรืออ่าน DATA กับ LCD MODULE

- หลักการในการเขียนข้อมูลให้ LCD MODULE นี้ คือ เมื่อมีการเขียนข้อมูลไปแล้ว ตัว LCD MODULE จะต้องใช้เวลาในการทำงานช่วงหนึ่ง (ตามค่า EXECUTE TIME ในตาราง) ซึ่งระบบไมโครสามารถตรวจสอบได้จาก BUSY FLAG (BF) และถ้าเรียบร้อยแล้ว จึงจะสามารถเขียนข้อมูลอันต่อไปได้ ในกรณีที่การต่อวงจรเป็นแบบ I/O PORT คือ ไม่สามารถอ่านข้อมูลย้อนกลับได้ ระบบไมโครก็จะต้องใช้วิธีการหน่วงเวลาแทน

- การเขียนข้อมูลให้กับ LCD MODULE นี้ สามารถทำได้ทั้งแบบ 8 BIT และ 4 BIT โดยกรณี 4 BIT จะใช้สายสัญญาณ DATA เพียง 4 เส้น คือ DB4 - DB7 (ใช้สำหรับระบบไมโครแบบ 4BIT หรือเพื่อการประหยัดสาย) การเขียนข้อมูลจะกระทำเหมือนกับ 8 BIT เพียงแต่ให้เขียน 2 ครั้ง คือ DB4 - DB7 ก่อน แล้วตามด้วย DB0 - DB3 และจะต้องกำหนดคุณสมบัติตามค่า DL ในคำสั่ง FUNCTION SET ด้วย

- DRAM (DISPLAY DATA RAM) คือ หน่วยความจำภายในตัว LCD MODULE ที่เป็น BUFFER ของข้อมูล โดยถ้าเขียนรหัส ASCII ใดๆ ลงไปในหน่วยความจำนี้ ก็จะ

ปรากฏเป็นตัวอักษรที่แฉงแสดงทันที

- CGRAM (CHARACTER GENERATOR RAM) คือ หน่วยความจำภายในตัว LCD MODULE สำหรับเก็บภาพตัวอักษรที่ผู้ใช้สามารถสร้างได้เอง (8 ตัว) โดยจะอ้าง ADDRESS ได้ทั้งหมด 64 BYTE คือ ตัวอักษร คู่กับ 8 ROW

2.5.1.5 รายละเอียดของแต่ละคำสั่ง

- CLEAR DISPLAY

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	1

สำหรับการ CLEAR DISPLAY โดยจะทำการเขียนตัวอักษร SPACE ลงใน DDRAM ทั้งหมด และกำหนดค่า DDRAM ADDRESS ให้เป็น 0 พร้อมทั้ง CURSOR จะกลับไปตำแหน่งซ้ายบนสุดของจอภาพ

- CURSOR AT HOME

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	*

สำหรับกำหนดค่า DDRAM ADDRESS ให้เป็น 0 พร้อมทั้ง CURSOR จะไปอยู่ที่ตำแหน่งซ้ายบนสุดของจอภาพ โดยที่ข้อมูลใน DDRAM ไม่มีการเปลี่ยนแปลง

- ENTRY MODE SET

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	0	0	0	1	I/D	S

I/D = 0 กำหนดทิศทางของ CURSOR และ DDRAM ให้เป็นแบบ DECREMENT

I/D = 1 กำหนดทิศทางของ CURSOR และ DDRAM ให้เป็นแบบ INCREMENT

S = 0 เมื่อเขียนข้อมูลแล้ว ตัว CURSOR จะถูกเลื่อนไปทิศทางตามค่า I/D

S = 1 เมื่อเขียนข้อมูลแล้ว ตัว CURSOR จะอยู่กับที่ และตัวอักษรจะถูกค้นไปที่ทิศทางตามค่า I/D

การกำหนด I/D และ S นี้ ให้กำหนดก่อนการเขียนข้อมูลใน DDRAM และเมื่อกำหนดแล้ว จะต้องไม่ใช่คำสั่ง CLEAR DISPLAY อีก

- DISPLAY ON/OFF

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	0	0	1	D	C	B

D = 0 กำหนดให้ OFF DISPLAY

D = 1 กำหนดให้ ON DISPLAY

C = 0 กำหนดให้ OFF CURSOR

C = 1 กำหนดให้ ON CURSOR โดย CURSOR จะเป็นเส้นขีดใต้ตัวอักษร

B = 0 กำหนดให้ไม่มีการกระพริบที่ตำแหน่ง CURSOR

B = 1 กำหนดให้มีการกระพริบที่ตำแหน่ง CURSOR (กระพริบเป็นรูปสี่เหลี่ยม)

- DISPLAY SHIFT

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	0	1	S/C	R/L	*	*

S/C = 0 กำหนดให้เลื่อน CURSOR ตามทิศทาง R/L ไป 1 ตำแหน่ง

S/C = 1 กำหนดให้เลื่อนข้อความบนแผงแสดงตามทิศทาง R/L ไป 1 COLUMN (เลื่อนทุกบรรทัด)

R/L = 0 กำหนดให้มีทิศทางไปทางซ้าย

R/L = 1 กำหนดให้มีทิศทางไปทางขวา

- FUNCTION SET

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	0	1	DL	N	F	*	*

DL = 0 กำหนดให้การติดต่อกับ LCD MODULE เป็นแบบ 4 BIT

DL = 1 กำหนดให้การติดต่อกับ LCD MODULE เป็นแบบ 8 BIT

จะสังเกตว่าการกำหนดค่า DL นี้ สามารถกระทำได้ที่ DB4 - DB7 ซึ่งถ้ามีการกำหนดให้เป็นแบบ 4 BIT ตั้งแต่ครั้งแรก หลังจากจ่ายไฟเลี้ยง ก็จะทำให้ LCD MODULE มีการรับข้อมูลแบบ 4 BIT ทันที

N = 0 กำหนดจำนวนบรรทัดแบบ 1/8 DUTY และ 1/11 DUTY

N = 1 กำหนดจำนวนบรรทัดแบบ 1/16 DUTY

F = 0 กำหนดให้ตัวอักษรเป็นแบบ 5*7 DOTS

F = 1 กำหนดให้ตัวอักษรเป็นแบบ 5*10 DOTS (กรณีที LCD MODULE เป็นแบบ 5*7 อยู่แล้ว ก็จะไม่มีผลอะไร)

- SET CGRAM ADDRESS

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	0	1	CGRAM ADDRESS					

สำหรับการกำหนด ADDRESS ของ CGRAM เมื่อได้ทำการกำหนดไว้แล้ว การอ่านและเขียน DATA ที่ต่อจากนี้ จะเป็นไปตาม ADDRESS ที่กำหนดทันที

- SET DDRAM ADDRESS

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	0	1	DDRAM ADDRESS						

สำหรับการกำหนด ADDRESS ของ DDRAM เมื่อได้ทำการกำหนดไว้แล้ว การอ่านและเขียน DATA ที่ต่อจากนี้ จะเป็นไปตาม ADDRESS ที่กำหนดทันที ตำแหน่งของ ADDRESS ในแต่ละรุ่นจะมีความแตกต่างกันบ้าง เพราะจำนวนอักษรต่อบรรทัดไม่เท่ากัน ซึ่งแสดงดังภาพต่อไปนี้

รุ่น DMC202

00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	10	11	12	13
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49	4A	4B	4C	4D	4E	4F	50	51	52	53

รูปที่ 2.27 ตำแหน่ง ADDRESS ของ LCD MODULE รุ่น DMC 202

รุ่น DMC164

00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49	4A	4B	4C	4D	4E	4F
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	1A	1B	1C	1D	1E	1F
50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	5A	5B	5C	5D	5E	5F

รูปที่ 2.28 ตำแหน่ง ADDRESS ของ LCD MODULE รุ่น DMC 164

- BUSY FLAG AND ADDRESS READ

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
0	1	BF	ADDRESS						

สำหรับการอ่านค่า BF (BUSY FLAG) ซึ่งบอกถึงความพร้อมของ LCD MODULE ในการรับข้อมูล ถ้า BF = 0 หมายถึงว่าพร้อมที่จะรับข้อมูลต่อไปได้ แต่ถ้า BF = 1 หมายถึงว่ายังไม่พร้อม นอกจากนี้ยังเป็นการอ่านค่า ADDRESS ของ CGRAM หรือ DDRAM ด้วย

2.5.1.6 การอ่านและเขียนข้อมูลกับ DDRAM / CGRAM

- WRITE DATA TO DDRAM OR CGRAM

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
1	0	DATA							

สำหรับการเขียนข้อมูลลงหน่วยความจำ DDRAM หรือ CGRAM โดยเมื่อทำการเขียนแล้ว ADDRESS จะถูกเพิ่มหรือลดโดยอัตโนมัติ ตามที่กำหนดจากค่า I/D ในคำสั่ง ENTRY MODE SET และการเขียนจะเป็น DDRAM หรือ CGRAM ก็ขึ้นกับว่า ก่อนหน้าคำสั่งนี้ มีการกำหนด ADDRESS ที่ใด

- READ DATA FROM DDRAM OR CGRAM

RS	R/W	DB7	DB6	DB5	DB4	DB3	DB2	DB1	DB0
1	1	DATA							

สำหรับการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำ DDRAM หรือ CGRAM โดยเมื่อทำการเขียนแล้ว ADDRESS จะถูกเพิ่มหรือลดโดยอัตโนมัติ ตามที่กำหนดจากค่า I/D ในคำสั่ง ENTRY MODE SET และการอ่านจะเป็น DDRAM หรือ CGRAM ก็ขึ้นกับว่า ก่อนหน้าคำสั่งนี้ มีการกำหนด ADDRESS ที่ใด

2.5.1.7 แนวทางการเขียนโปรแกรมควบคุม

1. เมื่อจ่ายไปเลี้ยงให้กับ LCD MODULE ครั้งแรก ภายในจะมีการ RESET ระบบ โดยอัตโนมัติ ซึ่งจะใช้เวลา 10ms หลังจากที่ระดับแรงไฟขึ้นถึง 4.5V แล้ว ทั้งนี้ระบบ RESET ดังกล่าวจะกระทำสิ่งต่างๆ ดังต่อไปนี้

- ทำการ CLEAR จอภาพทั้งหมด (CLEAR DISPLAY)
- กำหนดคุณสมบัติด้วยคำสั่ง FUNCTION SET คือ DL = 1 (ติดต่อกับระบบไมโคร ในแบบ 8 BIT) , N = 0 (แสดงข้อมูล 1 บรรทัด) , = 0 (กำหนดตัวอักษร แบบ 5*7 DOTS)
- กำหนดคุณสมบัติด้วยคำสั่ง DISPLAY ON/OFF คือ D = 0 (ไม่แสดงข้อมูล) , C = 0 (CURSOR OFF) , B = 0 (BLINK OFF)
- กำหนดคุณสมบัติด้วยคำสั่ง ENTRY MODE SET คือ I/D = 1 (INCREMENT) , S = 0 (NO SHIFT)

การใช้งาน LCD MODULE ต้องรอให้ขบวนการ RESET ภายในทำงานเรียบร้อยแล้ว ซึ่งจะตรวจสอบได้ด้วย BF (BUSY FLAG) หรืออาจใช้การหน่วงเวลาก็ได้

2. การใช้งาน LCD MODULE จะเกี่ยวข้องกับทางด้านโปรแกรมเป็นส่วนใหญ่ ชุดคำสั่งต่างๆ รวมทั้งการอ่านหรือเขียนข้อมูลนั้น จะถูกกำหนดด้วยขาสัญญาณทั้งหมดที่มีอยู่

ปกติโปรแกรมจะต้องกำหนดคุณสมบัติต่างๆ ที่ต้องการไว้ที่ส่วนต้น และจากนั้นก็จะเป็นการอ่านและเขียนข้อมูลลงใน DDRAM ซึ่งก็คือข้อความที่จะให้แสดงนั่นเอง

2.6 ทฤษฎีไมโครโปรเซสเซอร์ ตระกูล MCS 51

2.6.1 สถาปัตยกรรมของไมโครคอนโทรลเลอร์แบบชิพเดี่ยวตระกูล 51

(Single Chip Microcontroller system 51 family Architectural)

ไมโครคอนโทรลเลอร์แบบชิพเดี่ยว (Single Chip Microcontroller) คือไมโครคอมพิวเตอร์แบบที่มีขนาดเล็กลงโดยบรรจุไว้ในแผงวงจรรวม (Integrated Circuit) เพียงชิพเดียวเหมาะสำหรับงานควบคุมอุปกรณ์อื่น ๆ แบบอัตโนมัติ เพราะผู้ใช้สามารถเขียนโปรแกรมควบคุมการทำงานได้ตามต้องการ ไมโครคอนโทรลเลอร์แบบชิพเดี่ยวตระกูล 51 หรือ MAS 51 อันได้แก่ เบอร์ 8051 และ 8052 ซึ่งมีโครงสร้างและชุดคำสั่งแตกต่างกันเพียงเล็กน้อยดังตารางในรูปที่ 2.29

Device	ROMless Version	EPROM Version	ROM Bytes	RAM Bytes	8-Bit I/O Ports	16-Bit Timer/Counters	Programmable Counter Array (PCA)	UART	Serial Expansion Port (SEP)	Global Serial Channel (GSC)	DMA Channels	A/D Channels
8051	8031	—	4K	128	4	2		✓				
8051AH	8031AH	8751H 8751BH	4K	128	4	2		✓				
8052AH	8032AH	8752BH	8K	256	4	3		✓				
80C51BH	80C31BH	87C51	4K	128	4	2		✓				
83C51FA	80C51FA	87C51FA	8K	256	4	3	✓	✓				
83C51FB	80C51FA	87C51FB	16K	256	4	3	✓	✓				
83C51GA	80C51GA	87C51GA	4K	128	4	2		✓	✓			8
83C152JA	80C152JA	—	8K	256	5	2		✓		✓	2	
—	80C152JB	—	—	256	7	2		✓		✓	2	
83C152JC	80C152JC	—	8K	256	5	2		✓		✓	2	
—	80C152JO	—	—	256	7	2		✓		✓	2	
83C451	80C451	—	4K	128	7	2		✓				
83C452	80C452	87C452P	8K	256	5	2		✓				

รูปที่ 2.29 ตารางของไมโครคอนโทรลเลอร์แบบชิพเดี่ยวในตระกูล 51

จากตารางในรูปที่ 2.29 แต่ละคอลัมน์จะบอกถึงคุณสมบัติหรือ โครงสร้างของไมโคร-

คอนโทรลเลอร์แต่ละเบอร์ในตระกูล MCS51 เช่นมี RAM ถ้าเป็นรุ่นที่ไม่มี ROM อยู่ภายในจะเป็นเบอร์อะไร หรือถ้าเป็นรุ่นที่มีหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมเป็นแบบ EPROM จะเป็นเบอร์อะไร เช่นในบรรทัดแรกจะบอกว่า 8051 มี ROM อยู่ภายในขนาด 4 กิโลไบต์ แต่ถ้าเป็นเบอร์ 8031 จะไม่มี ROM ขนาด 4 กิโลไบต์อยู่ภายในนอกจากนี้ในตารางยังจะบอกว่าไมโครคอนโทรลเลอร์นั้นพอร์ตสำหรับอ่านเขียนข้อมูลขนาด 8 บิต อยู่ที่ชุด (8 bit I/O Port) มี Timer/Counters ขนาด 16 บิตที่ชุด (16 Bit Timer/Counters) และยังมีบอกถึงคุณสมบัติอื่น ๆ อีก ทำให้ผู้ใช้สามารถเลือกใช้ไมโครคอนโทรลเลอร์แต่ละเบอร์ให้เหมาะสมกับการใช้งานได้อย่างดีที่สุด

MCS-51 ผลิตโดยบริษัท Intel มีการทำงานเป็นแบบ 8 บิต หมายความว่าส่วนที่ทำหน้าที่ในการคำนวณ (Arithmetic Logic Unit, ALU) จะทำงานสูงสุดทีละ 8 บิต

MCS-51 มีข้อดีดังนี้

- สามารถนำเอาข้อมูลมา AND, OR หรือทำ Complement ทั้งแบบทีละ 8 บิตและ 1 บิต
- สามารถใช้กับหน่วยความจำสำหรับโปรแกรม (Program Memory) ซึ่งเป็นหน่วยความจำที่ใช้สำหรับเก็บคำสั่งชุดที่จะให้ MCS-51 ทำงาน ได้สูงสุด 64 กิโลไบต์ (Kilobyte) (64 x 1024 ไบต์) ทำให้เขียนโปรแกรมควบคุมการทำงานได้มาก
- สามารถต่อกับหน่วยความจำสำหรับข้อมูล (Data Memory) ซึ่งเป็นหน่วยความจำสำหรับเก็บข้อมูลในระหว่างการทำงานของโปรแกรมได้สูงสุด 64 กิโลไบต์
- ใน 8051 และ 8751 มีหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมจำนวน 4 กิโลไบต์ (ใน 8052 และ 8752 มีหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมจำนวน 8 กิโลไบต์) อยู่ภายในวงจรรวมทำให้ไม่ต้องต่อหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมอยู่ภายนอก ระบบรวมทั้งหมดจึงมีขนาดเล็กและสัญญาณรบกวนจากภายนอกจะทำให้ MCS-51 ทำงานผิดพลาดได้ยาก
- มีพอร์ตแบบขนาน (Parallel Port) สำหรับข้อมูลเข้าและออกจำนวน 32 บิต ที่มีข้อมูลอยู่แต่ละบิตเป็นอิสระต่อกัน
- มีวงจร Timer/Counter ขนาด 16 บิต 2 ชุด (8052 มี 3 ชุด) ที่ทำงานในโหมดต่าง ๆ ได้ถึง 4 โหมด
- มี Universal Asynchronous Receiver Transmitter (UART) สำหรับรับ - ส่งข้อมูลอนุกรม (Serial) แบบ Full duplex ที่สามารถเลือกรูปแบบการรับ-ส่งข้อมูลได้ 4 แบบ

- มีแหล่งกำเนิดสัญญาณของขัดจังหวะการทำงานของโปรแกรม (Interrupt Request Signal) 6 แหล่ง ซึ่งสามารถทำกระโดดไปทำงานตอบสนองการขัดจังหวะ (Interrupt Service Routine) ได้ต่าง ๆ กัน 5 ตำแหน่ง

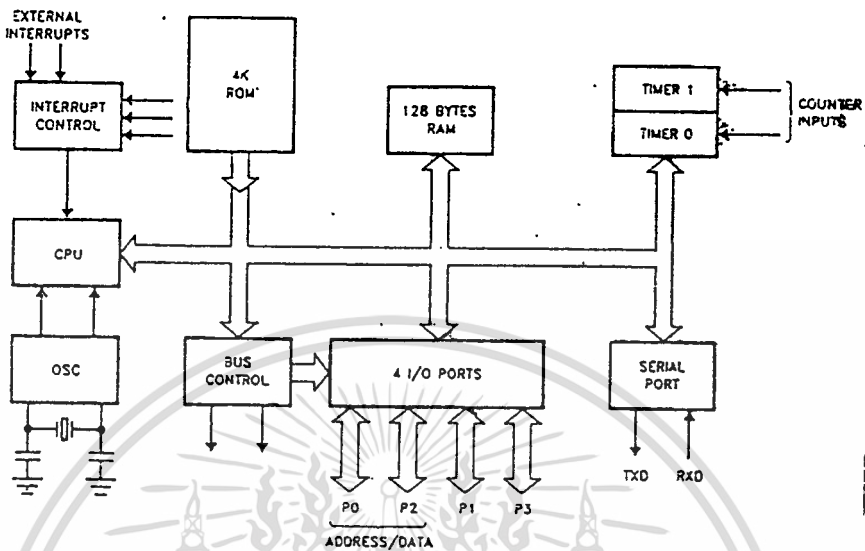
- สามารถเลือกการทำงานให้อยู่ในโหมดของ Idle และ Power Down ซึ่งจะประหยัดการใช้กำลังไฟในการทำงาน ซึ่งจากข้อดีดังกล่าว จึงทำให้ MCS-51 เป็นที่นิยมนำมาใช้ในการควบคุมระบบอัตโนมัติมากคุณสมบัติดังกล่าวบรรจุไว้ในวงจรรวมเดี่ยว (Single Chip) ขนาด 40 ขา ดังนั้นจึงสามารถออกแบบให้ระบบทั้งหมดมีขนาดเล็ก และการที่ทั้งหมดบรรจุอยู่ในวงจรรวมเดี่ยวจึงทำให้การตรวจสอบหาข้อผิดพลาดในระบบง่ายไม่สลับซับซ้อน รวมทั้งลดปัญหาเรื่องการที่มีสัญญาณรบกวนในระบบจนทำให้การทำงานผิดพลาดไป แต่การที่จะนำเอา MCS-51 มาใช้ในงานได้จำเป็นต้องศึกษาและทำความเข้าใจถึงโครงสร้างองค์ประกอบของ MCS-51 เสียก่อนแล้วจึงจะเขียนโปรแกรมเพื่อควบคุมการทำงานของ MCS-51 โดยใช้ 8051 เป็นตัวอธิบาย เพราะไมโครคอนโทรลเลอร์ในตระกูลนี้จะแตกต่างกันเพียงเล็กน้อยเท่านั้น

2.6.2 โครงสร้างของ 8051

ภายใน 8051 จะประกอบขึ้นด้วย GATE ต่าง ๆ เช่น AND, OR, NOT ซึ่ง GATE เหล่านี้จะถูกนำมาออกแบบให้มีหน้าที่การทำงานต่างๆ เช่น วงจรถอดรหัสคำสั่ง (Instruction Decoder) วงจรสร้างสัญญาณนาฬิกา (Clock Signal Generator) โครงสร้างภายในของ 8051 จะประกอบขึ้นด้วยส่วนย่อย ๆ ดังไดอะแกรมในรูปที่ 2.30

ไดอะแกรมในรูปที่ 2.30 เป็นโครงสร้างใหญ่ ๆ ของ 8051 เนื่องจากลักษณะของ 8051 เป็นคอมพิวเตอร์จึงประกอบด้วย 3 ส่วนหลัก ๆ คือ

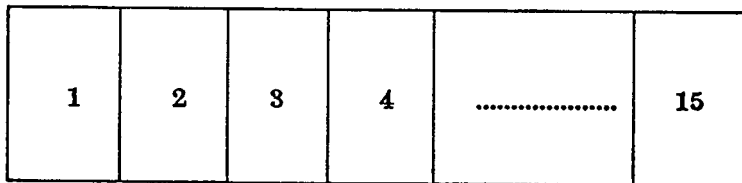
ส่วนที่ 1 คือ CPU (Central Processing Unit) หรือตัวประมวลผล ส่วนนี้จะมีส่วนที่ทำหน้าที่สร้างสัญญาณควบคุมในการติดต่อกับส่วนอื่น ๆ เรียกว่าวงจรควบคุม (Control Unit) สัญญาณที่สร้างจากวงจรควบคุมได้แก่สัญญาณสำหรับการติดต่อกับหน่วยความจำ, อุปกรณ์รับข้อมูลเข้าหรือส่งข้อมูลออกจากตัว 8051 ซึ่งส่วนควบคุมด้วยการสร้างสัญญาณควบคุมจากส่วน CPU นี้จะทำการสร้างสัญญาณโดยการถอดรหัสจากคำสั่ง (Instruction) ตามที่กำหนดไว้ และสัญญาณที่สร้างขึ้นมาจะอ้างอิงกับสัญญาณนาฬิกาที่สร้างจากวงจรถอดรหัสเพื่อให้อุปกรณ์ทุก ๆ ส่วนในวงจรทำงานประสานกัน (Synchronize) อย่างถูกต้อง



รูปที่ 2.30 โค้ดอะแกรมโครงสร้างของ 8051

ใน CPU นี้ยังประกอบด้วยส่วนย่อยอีกส่วนที่เรียกว่าส่วนประมวลผล (Arithmetic Logic Unit) ส่วนนี้จะทำหน้าที่ประมวลผลข้อมูลเช่น การบวก, ลบ, คูณ หรือหารข้อมูลแล้วนำผลลัพธ์ไปเก็บไว้ในรีจิสเตอร์หรือหน่วยความจำที่ต้องการ

ส่วนที่ 2 คือ หน่วยความจำ (Memory) มีไว้สำหรับจดจำข้อมูล ถ้าจะให้เห็นภาพพจน์ของหน่วยความจำได้ดีก็คือ หน่วยความจำเปรียบเหมือนกล่องเก็บเอกสารจำนวนมากที่นำมาต่อเรียงกันไว้ แต่ละกล่องก็มีเอกสาร 1 แผ่น ดังรูปที่ 2.31 มีกล่องเอกสารทั้งหมด 15 กล่อง



รูปที่ 2.31 ภาพเสมือนของหน่วยความจำ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ถ้าต้องการเอาเอกสารจากกล่องใด หรือเอาเอกสารไปเก็บที่กล่องใด จะต้องรู้หมายเลขของกล่องข้อมูลเสียก่อนซึ่งถ้าเป็นหน่วยความจำ แล้วหมายเลขกล่องก็คือตำแหน่งความจำหรือแอสแอดเรส (Address) นั่นเอง การเอาข้อมูลไปเก็บในหน่วยความจำเรียกว่าการเขียน (Write) ข้อมูล และการเอาข้อมูลออกจากหน่วยความจำจะเรียกว่าการอ่าน (Read) ข้อมูล ซึ่งแต่ละตำแหน่งของหน่วยความจำจะเก็บข้อมูลได้เพียงค่าเดียวเท่านั้น ในไมโครโปรเซสเซอร์ทั่วไปรวมทั้ง 8051 นั้นข้อมูลในแต่ละตำแหน่งของหน่วยความจำจะมีค่าได้เพียง 8 หลัก ของเลขฐาน 2 (8 บิต เท่ากับ 1 ไบท์) แต่จำนวนตำแหน่งที่จะเก็บข้อมูลมีค่าได้ระหว่าง 0 ถึง 255 (00000000 ถึง 11111111 ในเลขฐาน 2) แต่จำนวนตำแหน่งที่จะเก็บข้อมูลได้ขึ้นกับไมโครโปรเซสเซอร์แต่ละเบอร์ การติดต่อกับหน่วยความจำจะต้องมีสัญญาณ 3 กลุ่ม คือ

- แอสแอดเรสหรือค่าตำแหน่งที่ต้องการติดต่อกับหน่วยความจำ ใน 8051 จะติดต่อกับหน่วยความจำประเภท Program Memory หรือ Data Memory ได้สูงสุดชนิดละ 65536 ตำแหน่ง ดังนั้นการอ้างอิงแต่ละตำแหน่งของหน่วยความจำจะต้องใช้เส้นแสดงตำแหน่งในเลขฐาน 2 ทั้งหมด 16 เส้น (2^{16} เท่ากับ 64×1024)

- ข้อมูลที่จะอ่านหรือเขียนกับหน่วยความจำที่ตำแหน่งในข้อ 1

- สัญญาณควบคุมที่จะส่งไปยังหน่วยความจำเพื่อบอกกับหน่วยความจำว่าต้องการอ่านหรือเขียนข้อมูล

สัญญาณเหล่านี้จะถูกวงจรควบคุมภายใน 8051 สร้างมาจากวงจรถอดรหัสของคำสั่งที่ 8051 อ่านจากหน่วยความจำ Program Memory เข้าไปทำงานนั่นเอง ในรูปที่ 2.29 หน่วยความจำได้แก่ 4K ROM และ 128 Byte RAM ซึ่งขนาดของหน่วยความจำนี้มีขนาดต่าง ๆ กันตามเบอร์ไมโครคอนโทรลเลอร์ และจะอธิบายโดยละเอียดในข้อ 2.6.3

ส่วนที่ 3 อุปกรณ์อินพุตและเอาต์พุต (Input/Output Device) เป็นส่วนที่จะใช้ส่งข้อมูลเข้าหรือออกจาก 8051 ทำให้ 8051 ติดต่อกันภายนอกได้ ดังในโคอะแกรมรูปที่ 2.29 อุปกรณ์อินพุตและเอาต์พุตได้แก่ 4 I/O Port, Timer 0, Timer 1, Serial Port การทำงานของแต่ละส่วนมีดังนี้

- 4 I/O Port คือ คำว่าพอร์ทหมายถึงจุดที่จะติดต่อกับส่วนที่อยู่ภายนอก 4 I/O Port ของ 8051 เป็นที่ใช้สำหรับรับ-ส่งข้อมูลซึ่งเป็นสัญญาณดิจิทัลเข้าหรือออกจากตัว MCS-51 พอร์ทมีทั้งหมด 4 พอร์ท โดยแต่ละพอร์ทจะรับ-ส่งข้อมูลได้ 8 บิต มีพอร์ท P0,P1,P2 และ P3 บางพอร์ทจะใช้ทำงานมากกว่า 1 อย่างก็ได้ เช่น พอร์ท P0 และ P2 จะใช้รับส่งข้อมูล เมื่อติดต่อกับหน่วยความจำได้ด้วย แต่สิ่งเหล่านี้ไม่ได้เกิดขึ้นในเวลาเดียวกัน แต่จะใช้วิธีการทำงาน

ตามลำดับโดยควบคุมจากสัญญาณควบคุม (Control) ที่ถอดรหัสมาจากแต่ละคำสั่งที่ให้คอมพิวเตอร์ทำงานนั่นเอง และสัญญาณทั้งหมดจะอ้างอิงกับจากสัญญาณนาฬิกา

- Timer 0 และ Timer 1 เป็นวงจรมีหน้าที่สามารถกำหนดให้ทำการนับจำนวนไซเคิลของสัญญาณที่ต่อจากภายนอก 8051 หรือจำนวนไซเคิลของสัญญาณนาฬิกาภายใน 8051 ก็ได้ คำจากการนับจะถูกอ่านหรือตั้งค่าเริ่มต้นของการนับได้โดย CPU

- Serial Port หรือพอร์ทอนุกรม CPU จะอ่านและเขียนข้อมูลกับ Serial Port เป็นแบบ 8 บิต แต่ข้อมูลจะถูกส่งออกจาก 8051 เรียงไปที่ละบิตออกจากขา TXD และในการรับข้อมูลเข้าก็จะรับเข้ามาที่ละบิตทางขา RXD แล้วจัดเรียงใหม่เป็น 8 บิต เพื่อให้ CPU อ่านไปใช้งานต่อไป

8051 มีพอร์ทให้ใช้งานได้หลายแบบทำให้สะดวกแก่การนำไปใช้งานต่าง ๆ มากมาย การจะนำพอร์ทเหล่านี้ไปใช้งานได้จะต้องเขียนโปรแกรมขึ้นมาควบคุมที่จะได้กล่าวต่อไป

2.8.3 การจัดการหน่วยความจำของ 8051

หน่วยความจำของ 8051 แบ่งออกไว้เป็น 2 แบบ ตามลักษณะของการใช้งานคือ

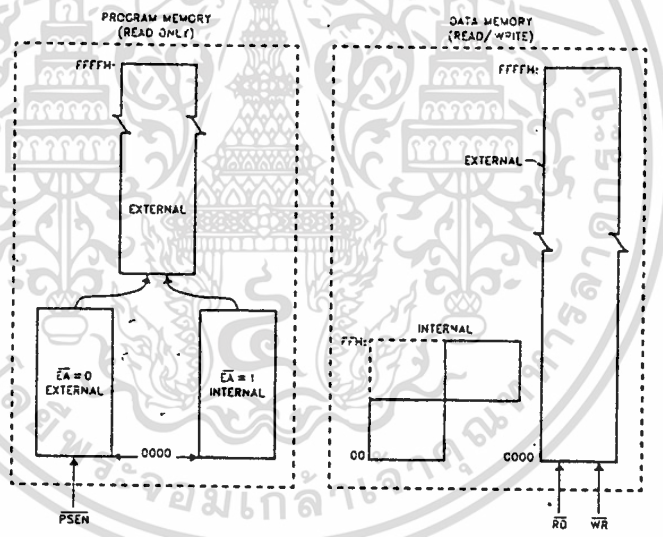
2.8.3.1 Program Memory เป็นหน่วยความจำที่ใช้เก็บคำสั่งในรูปรหัสภาษาเครื่อง (Machine Language) ซึ่งต้องการให้ 8051 ทำงาน เมื่อ 8051 ทำงานก็จะอ่านข้อมูลที่เก็บในหน่วยความจำประเภทนี้เข้าไปถอดรหัสแล้วสร้างสัญญาณควบคุมส่วนอื่น ๆ ตามการทำงานของแต่ละคำสั่งนั้น หน่วยความจำแบบนี้จะต้องเป็นแบบ Read Only Memory (ROM) และผู้ใช้ต้องเขียนข้อมูลในแต่ละตำแหน่งของหน่วยความจำเป็นรหัสภาษาเครื่องของ 8051 ตามลำดับการทำงานที่ต้องการ (หน่วยความจำแบบ ROM เป็นแบบ Non volatile ซึ่งเมื่อปิดไฟแล้วข้อมูลก็ไม่มีการสูญหาย) การเขียนข้อมูลลงไปบน ROM จะต้องใช้เครื่องมือพิเศษ ในระหว่างการทำงานของ 8051 ผู้ใช้จะไม่สามารถใช้คำสั่งทำการเขียนข้อมูลลงในหน่วยความจำแบบนี้ได้ จำนวนตำแหน่งสูงสุดของหน่วยความจำแบบนี้ที่ 8051 จะใช้งานได้คือ 65536 ตำแหน่ง ค่าของตำแหน่ง (Address) จะเขียนเป็นเลขฐาน 16 ได้ตั้งแต่ 0000H ถึง FFFFH หน่วยความจำตำแหน่ง 0000H ถึง 0FFFH จำนวน 4 กิโลไบต์ นั้นผู้ใช้จะเลือกได้ว่าเป็นตำแหน่งของ ROM ที่อยู่ภายในหรือภายนอก 8051 (ไมโครคอนโทรลเลอร์เบอร์อื่น ๆ เช่น 8052 จะมีขนาดของ ROM ส่วนนี้ได้ถึง 8 กิโลไบต์ ตำแหน่ง 0000H ถึง 1FFFH) ถ้าต้องการให้ 8051 ทำงานตามคำสั่งที่เก็บไว้ใน ROM ภายใน 8051 ก็ให้ป้อนสัญญาณสถานะลอจิก High (1) เข้าที่ขา EA ของ 8051 แต่ถ้าต้องการให้ทำงานในโปรแกรมที่เก็บไว้ใน ROM ภายนอก 8051 ก็ให้ต่อลอจิก

Low (0) เข้าที่ขา EA ของ 8051 ส่วนหน่วยความจำที่ตำแหน่ง 1FFFFH ถึง FFFFFH จะต้องอยู่ภายนอก 8051 เสมอคงแสดงในแผนภูมิหน่วยความจำ (Memory Map) ในรูปที่ 2.31

Internal Memory หมายถึง หน่วยความจำนั้นอยู่ภายใน 8051 นั้น โดยโครงสร้างและรหัสคำสั่งจะเหมือนกันทุกประการแตกต่างกันที่

- 8031 จะไม่มี ROM ขนาด 4 กิโลไบต์อยู่ภายใน ผู้ใช้จะต้องเลือกการใช้งาน Program Memory อยู่ภายนอกวงจรรวมทั้งหมด 64 กิโลไบต์

- 8051 จะมี ROM ขนาด 4 กิโลไบต์อยู่ภายใน ถ้าต้องการเก็บคำสั่งควบคุมการทำงานไว้ในหน่วยความจำส่วนนี้ จะต้องส่งโปรแกรมคำสั่งไปให้โรงงานผู้ผลิตทำการเขียนใส่ใน ROM ให้ตั้งในขั้นตอนของการผลิตวงจรรวม ผู้ใช้ไม่สามารถแก้ไขโปรแกรมได้เอง โดยการต่อ ROM ไว้ภายนอก แล้วต่อขา EA ของ 8051 ไว้กับสัญญาณที่มีสถานะลอจิกเป็น 0



รูปที่ 2.32 แผนภูมิหน่วยความจำของ 8051

- 8751 จะมีหน่วยความจำขนาด 4 กิโลไบต์ เป็น EPROM (Erasable Program Read Only Memory) อยู่ภายในวงจรรวมเอาไว้ ใช้เก็บโปรแกรมคำสั่งที่จะให้ 8751 ทำงาน ผู้ใช้สามารถเขียนคำสั่งลงใน EPROM ได้เองโดยใช้เครื่องมือที่เรียกว่าเครื่องโปรแกรม EPROM (EPROM Programmer) และผู้ใช้สามารถแก้ไขโปรแกรมที่อยู่ใน EPROM ได้โดยการล้างข้อมูลในทุกตำแหน่งของ EPROM ออกด้วยการฉายแสงอุลตราไวโอเล็ต (Ultraviolet) ผ่าน

กระจกโสบนวงจรรวมเข้าไปยังวงจรรภายใน ตามเวลาที่กำหนดในคู่มือเฉพาะ (Data sheet) ของ 8751 จากนั้นก็ใช้เครื่องโปรแกรม EPROM เขียนโปรแกรมลงไปใหม่ 8751 นี้จะแสดงมาก สำหรับการพัฒนาโปรแกรม

2.6.3.2 Data Memory เป็นหน่วยความจำที่ 8051 จะใช้สำหรับพัก, เก็บข้อมูล แล้วเรียกมาใช้ใหม่ในระหว่างการทำงานของ 8051 การอ่านหรือเขียนข้อมูลจากหน่วยความจำจะกระทำโดยคำสั่งที่เก็บไว้ใน Program Memory หน่วยความจำแบบนี้เป็นประเภท RAM (Random Access Memory) ถ้ามีไฟเลี้ยงอยู่ข้อมูลที่เก็บไว้จะไม่สูญหาย แต่ถ้าปิดเครื่องไม่จ่ายไฟให้แก่ RAM แล้ว ข้อมูลใน RAM ก็จะสูญหายไป การสูญหายของข้อมูลไม่ได้หมายความว่าไม่มีอยู่เลยแต่เป็นการที่มีข้อมูลใหม่ซึ่งไม่ใช่ข้อมูลที่เก็บไว้เดิมเข้ามาอยู่แทนที่ เช่นเดิมเก็บข้อมูล 18H ไว้ที่ตำแหน่ง 1900H เมื่อปิดไฟแล้วเปิดใหม่ข้อมูลที่ตำแหน่ง 1900H จะไม่ใช่ 18H อาจเป็นค่าอะไรก็ได้ ซึ่งเรียกการเกิดลักษณะแบบนี้ว่าข้อมูลสูญหายไป หน่วยความจำแบบ Data Memory ของ 8051 จะมีอยู่ 2 ชุด ชุดหนึ่งอยู่ภายใน 8051 จำนวน 128 ไบท์ที่ตำแหน่ง 00H ถึง 9FH (เบอร์ 8052 จะมี 256 ตำแหน่ง 00H ถึง FFH) และอีกชุดหนึ่งจะต้องต่ออยู่ภายนอกของวงจรรวม 8051 มีได้สูงสุด 65536 ไบท์ (64 กิโลไบท์) อยู่ที่ตำแหน่ง 0000H ถึง FFFFH ดังแสดงในรูปที่ 31 หน่วยความจำแบบ Data Memory ภายใน 8051 ที่ตำแหน่ง 80H ถึง FFH นั้นไม่ได้มีอยู่ทุกตำแหน่ง จะมีเฉพาะในบางตำแหน่งซึ่งเรียกหน่วยความจำบางตำแหน่งนี้ว่า Special Function Register (SFR) เพราะจะใช้หน่วยความจำเหล่านี้สำหรับงานพิเศษเท่านั้น แต่ละตำแหน่งของหน่วยความจำแบบ SFR นี้อาจเป็น RAM หรือวงจรรนับ (Counter) วงจรตั้งเวลา (Timer) ก็ได้เช่นเป็น Timer 0, Timer 1 ดังนั้นใน 8051 จึงไม่ถือว่า SFR เป็น Data Memory ถ้าเป็น 8052 ซึ่งมี Data Memory ขนาด 256 ไบท์ จะใช้บางตำแหน่งของหน่วยความจำช่วงตำแหน่ง 80H ถึง FFH เป็น SFR ส่วนตำแหน่งอื่นที่เหลือก็เป็น RAM เหมือนกับหน่วยความจำช่วง 00H ถึง 7FH นั่นเอง

2.6.4 สถาปัตยกรรมของ 8051

ในตอนนี้ ได้กล่าวถึงไออะแกรมภายในของ 8051 อย่างกว้าง ๆ ซึ่งพอจะบอกได้โดยสังเขปว่าประกอบด้วยส่วนใหญ่ ๆ อะไรบ้าง ในรูปที่ 2.33 เป็นสถาปัตยกรรมภายในของ 8051 ซึ่งจะอธิบายถึงส่วนย่อย ๆ ของภายใน 8051 เพียงชีพเดียว และสัญญาณจากภายในจะต่อสู่ภายนอกทางขา (Pin) ของ 8051 ที่มีอยู่ 40 ขา ดังรูปที่ 2.34

8051 ไมโครคอนโทรลเลอร์ที่บรรจุอยู่ในวงจรรวมแบบ Dual Inline Package (DIP) ซึ่งแต่ละข้างของ 8051 มีขาอยู่ข้างละ 20 ขานั้นจะใช้งานต่าง ๆ กันดังนี้คือ

Vcc

ขา 40 เป็นขาที่ต้องป้อนไฟเลี้ยง +5 โวลต์เข้าไปเพื่อให้วงจรรวมทำงานได้ ระดับโวลเตจของลอจิก 0 และ 1 ของ 8051 จึงต่อเข้ากับอุปกรณ์ลอจิกแบบ TTL ได้โดยตรง

Vss

ขา 20 เป็นขาที่ต้องต่อกับกราวด์ (Ground) ของแหล่งจ่ายไฟ การต่ออุปกรณ์ทั้งหมดจะต้องมีกราวด์ของอุปกรณ์ต่อเข้าด้วยกัน

Port 0

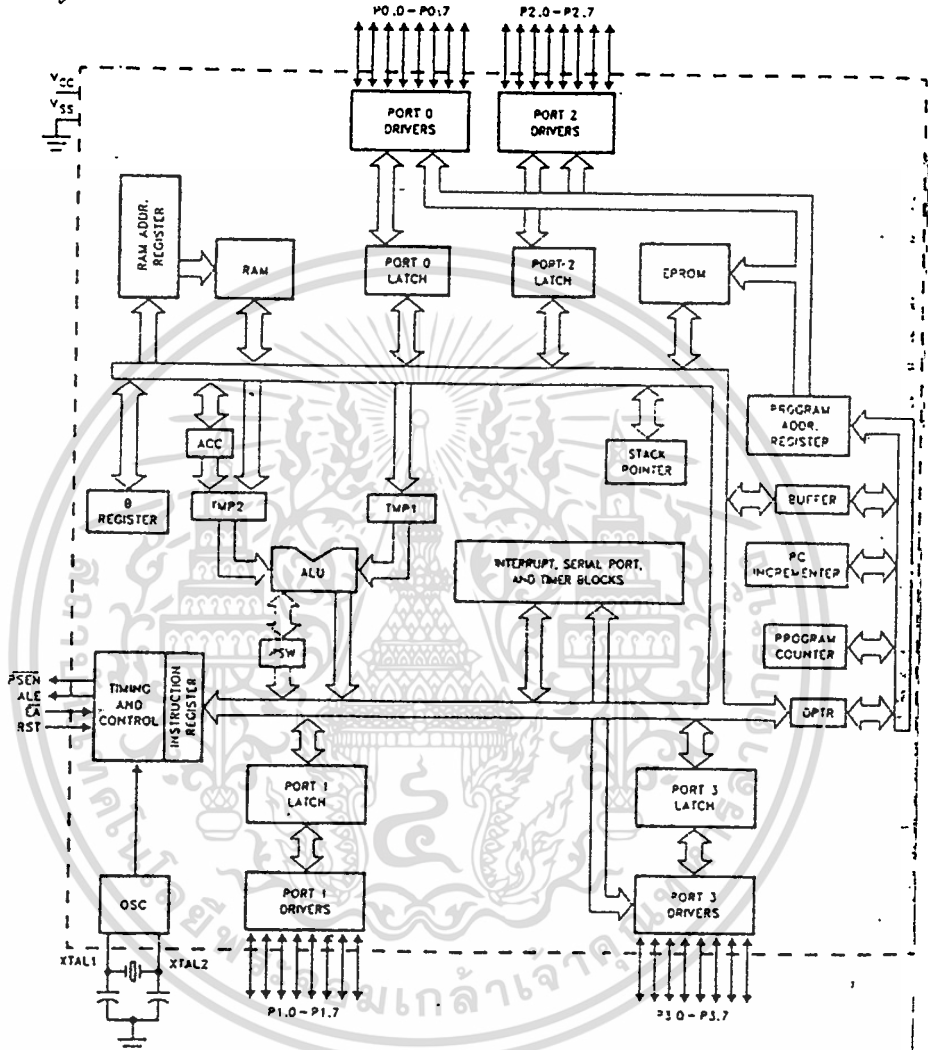
เป็นพอร์ตขนานขนาด 8 บิต อยู่ที่ขา 39 ถึง 32 เริ่มจากบิต 0 ถึง บิต 7 ตามลำดับ ในรูปที่ 2.41 แต่ละขาจะเขียนว่า P0.0, P0.1, ..., P0.7 นั้น P0.7 หมายถึงบิต 7 ของพอร์ต 0 ซึ่งเป็นบิตที่มีนัยสำคัญสูงสุด (Most Significant) และ P0.0 คือ บิต 0 ของพอร์ต 0 เป็นบิตที่มีนัยสำคัญต่ำสุด (Least Significant) พอร์ต 0 นี้ใช้ได้ทั้งการรับ - ส่ง ตำแหน่งและข้อมูลกับหน่วยความจำหรือใช้เป็นพอร์ตรับ - ส่งข้อมูลก็ได้ ข้อมูลที่ส่งออกทางพอร์ต 0 จะถูก Latch ไว้ที่ขาของพอร์ต โครงสร้างแต่ละบิตของพอร์ต 0 เป็นแบบ Open Drain Bidirectional ดังรูปที่ 2.35

ในรูปที่ 2.35 เมื่อเปรียบเทียบกับรูปที่ 2.33 ส่วนที่ 1 ของรูป 2.35 ก็คือ Port 0 Latch ในรูปที่ 2.33 และส่วนที่ 2 ของรูป 2.35 ก็คือ Port 0 Driver ของรูปที่ 2.33 นั่นเอง

จากโครงสร้างในรูปที่ 2.35 เมื่อมีคำสั่งการเขียนข้อมูลมายังพอร์ต 0 ข้อมูลจาก Internal Data Bus จะถูก Latch ไว้ที่ D-FF โดยสัญญาณ "Write to Latch" ที่ถูกสร้างมาจากส่วน Timing and Control และในการอ่านข้อมูลจากพอร์ต 0 จะอ่านได้ 2 แบบ คือการอ่านข้อมูลที่ส่งไปไว้ที่พอร์ตก็จะมีสัญญาณ Read Latch มาเพื่ออ่านข้อมูลจาก D-FF กลับเข้ามายัง Internal Data Bus การอ่านข้อมูลอีกแบบก็คือการอ่านสถานะของสัญญาณที่เข้ามาทางพอร์ต 0 ก็จะมีสัญญาณ Read Pin มาควบคุมการอ่านพอร์ต 0 จะใช้งานหลายอย่างดังนี้

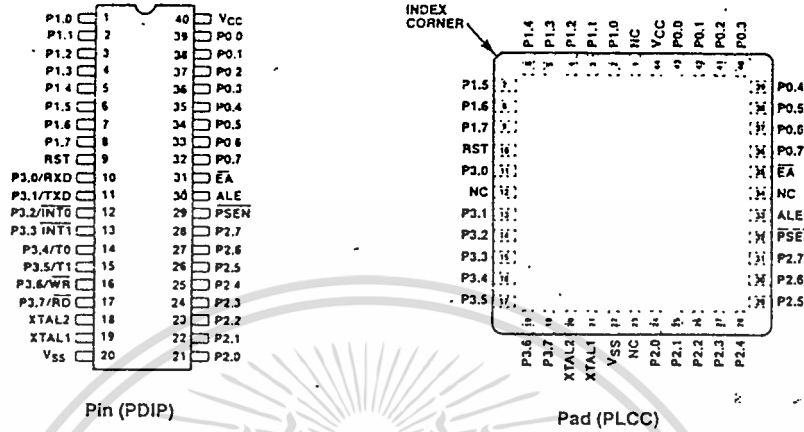
1. ใช้สำหรับส่งตำแหน่งหน่วยความจำภายนอกที่ต้องการติดต่อด้วย ตำแหน่งหน่วยความจำสูงสุดที่จะติดต่อได้ก็คือ 64 kbyte จึงมีตำแหน่งหน่วยความจำ 16 บิต ของเลขฐาน 2 ตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตกลางจะถูกส่งไปทางพอร์ต 0 และ 8 บิตบนจะส่งออกไปทางพอร์ต 2
2. ใช้รับ-ส่งข้อมูลกับ Data Memory หรือใช้รับข้อมูลจาก Program Memory
3. ใช้รับ - ส่งข้อมูลผ่านทางพอร์ตโดยตรง ในกรณีที่ไม่มีการใช้หน่วยความจำของ

Program Memory หรือ Data Memory ภายนอก

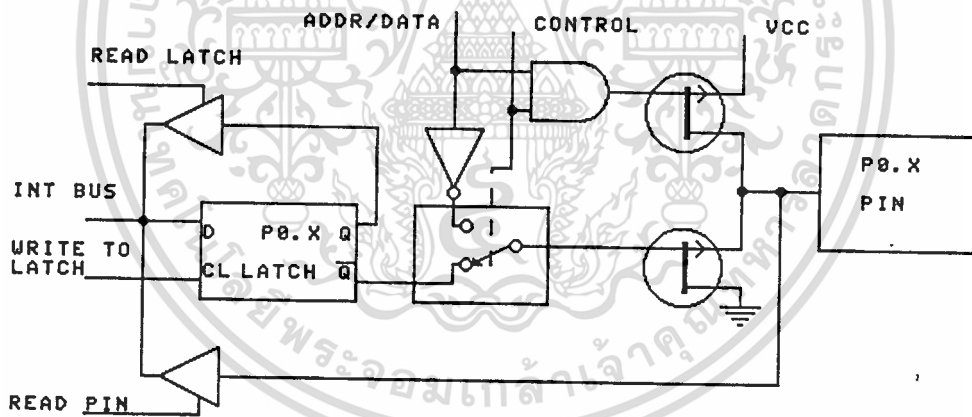


รูปที่ 2.33 สถาปัตยกรรมภายในของ 8051

วงจรภายในส่วน Timing and Control จะเป็นตัวสร้างสัญญาณมาควบคุมวงจร ในรูปที่ 2.35 เพื่อให้การทำงานแต่ละอย่างข้างต้น เมื่อแต่ละบิตของพอร์ท 0 ทำงานตามข้อ 1 และ 2 ข้างต้น วงจร Timing and Control จะทำให้สภาวะลอจิกของขา Control เป็น 1 ซึ่งทำให้สวิตช์ MUX อยู่ในตำแหน่งข้างบน เมื่อพอร์ท 0 จะถูกส่งข้อมูลซึ่งเป็นค่าตำแหน่งหน่วยความจำ หรือข้อมูลที่จะเขียนออกไปยังหน่วยความจำภายนอก ก็จะส่งค่าดังกล่าวมายัง ADDR/DATA ถ้าข้อ



รูปที่ 2.34 โค้ดแกรมขาของ 8051 แบบ DIP



รูปที่ 2.35 โครงสร้างของพอร์ท 0

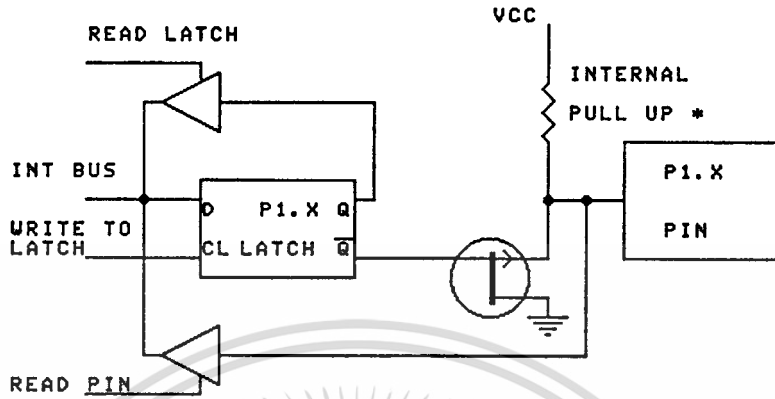
มูลค่าที่ส่งมาเป็น 1 จะทำให้สัญญาณออกจาก AND GATE เป็น 1 และสัญญาณที่ออกจาก Inverter เป็น 0 ดังนั้น FET ตัวบน ON (สถานะ ON ของ FET คือความต้านทานระหว่างขา D กับ S มีค่าสูงมากเหมือนกับเป็นวงจรเปิด) สถานะลอจิกที่ขา PO.X PIN จะเป็น 1 แต่ถ้าข้อมูลที่ส่งออกมายัง ADDR/DATA เป็น 0 ก็จะทำให้สัญญาณจาก AND GATE เป็น 0 และสัญญาณที่ออกจาก Inverter เป็น 1 ดังนั้น FET ตัวบนจะ OFF ส่วน FET ตัวล่างจะ ON ทำให้

สถานะลอจิกที่ขา PO.X Pin เป็น 0 เมื่อ 8051 ต้องการใช้พอร์ท 0 สำหรับการอ่านข้อมูลจาก หน่วยความจำภายนอก หรือใช้ทำงานในข้อ 3 ข้างบน ก็จะทำให้ได้โดยวงจร Timing and Control ทำให้สถานะลอจิกของสัญญาณ Control ในรูปเป็น 0 ทำให้เอาท์พุทจาก AND GATE เป็น 0 FET ตัวบนจะ OFF และสวิทช์ MUX จะอยู่ในตำแหน่งข้างล่าง ดังนั้น FET ตัวล่างจะ ON หรือ OFF ก็แล้วแต่ขาแต่ละข้อมูลที่ขา Q ของ D-FF เมื่อมีการเขียนข้อมูลจาก Internal Data Bus มายัง D-FF ก็จะมีสัญญาณ Write to Latch มายัง D-FF ด้วย ถ้าข้อมูลที่เขียนมาเป็น 1 ก็จะทำให้ขา Q มีสถานะลอจิกเป็น 0 ทำให้ FET ตัวล่าง OFF ดังนั้นขา PO.X จะอยู่ในภาวะอิมพีแดนซ์สูง (High Impedance) เพราะ FET ทั้ง 2 ตัว OFF แต่ถ้าข้อมูลที่เขียนมายัง D-FF เป็น 0 จะทำให้ FET ตัวล่าง ON แต่ตัวบน OFF ทำให้สถานะลอจิกที่ขา PO.X เป็น 1 ดังนั้น Port 0 เมื่อทำงานเป็นพอร์ทส่งข้อมูล (ไม่ใช่ส่งตำแหน่งหน่วยความจำ) จะไม่สามารถแสดงสถานะลอจิก 1 ได้จึงต้องต่อตัวต้านทาน Pull Up ไว้ภายนอก ระหว่างขา PO.X กับไฟเลี้ยงวงจรถ้าจะใช้พอร์ท 0 สำหรับข้อมูลเข้าจะต้องเขียน 1 มาเก็บไว้ยัง D-FF เสียก่อนเพื่อให้ขา PO.X อยู่ในสถานะ High Impedance แล้วจึงใช้คำสั่งอ่านสถานะลอจิกเข้าไปยัง Internal Data Bus ต่อไป โดยคำสั่งอ่านสถานะลอจิกทางพอร์ท 0 ก็จะทำให้วงจร Timing and Control สร้างสัญญาณ Read Pin สำหรับการอ่านสถานะลอจิกข้างต้น ถ้าไม่เขียน 1 มาเก็บไว้ยัง D-FF ก่อนที่จะอ่านข้อมูลแล้วอาจมีข้อมูลค้างอยู่ที่ D-FF ทำให้ Q เป็น 0 และ Q เป็น 1 ซึ่งทำให้ FET ตัวล่าง ON สัญญาณที่ต่อเข้ามาที่ขา PO.X ไม่ว่าจะมิสถานะลอจิกใดจะถูกดึงลงกราวด์ ดังนั้นเมื่ออ่านข้อมูลเข้าไปก็จะพบว่าเป็น 0 เสมอ ในการอ่านข้อมูลเข้าไปก็จะพบว่าเป็น 0 เสมอ ในการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำภายนอกนั้นวงจร Timing and Control ก็จะเขียนข้อมูลมายัง D-FF ให้เป็น 1 และสร้างสัญญาณ Control ให้มีลอจิกเป็น 0 ก่อนจะอ่านข้อมูลเข้าไปด้วย

Port 1

เป็นพอร์ทขนานขนาด 8 บิต ในรูปที่ 2.34 คือขา P1.0 ถึง P1.7 ขา (ขา 1-8) P1.0 หมายถึงบิต 0 ของพอร์ท 1 ซึ่งเป็นบิต Least Significant Bit และบิต P1.7 หมายถึงบิตที่ 7 ของพอร์ท 1 ซึ่งเป็นบิต Most significant bit โครงสร้างของพอร์ท 1 แต่ละบิตมีดังรูปที่ 2.36

ส่วนที่ 1 คือ Port 1 Latch ในรูปที่ 2.33 ซึ่งจะมีการทำงานเหมือนส่วนที่ 1 ของพอร์ทที่ 0 ในรูปที่ 2.34 ส่วนที่ 2 คือ Port 1 Driver ในรูปที่ 2.33 Port 1 driver นี้จะมีตัวต้านทานต่ออยู่เป็น Internal Pull พอร์ท 1 นี้จะทำหน้าที่เป็นตัวรับ-ส่งข้อมูลเท่านั้น ข้อมูลที่ส่งออกมาทางพอร์ท 1 จะถูก Latch ไว้แล้วส่งออกไปทางแต่ละขา ก่อนที่จะอ่านข้อมูลเข้าไปทางพอร์ท 1 จะต้องเขียน 1 ไปยังทุกบิตของพอร์ท 1 เสียก่อนเพื่อให้ FET อยู่ในสถานะ OFF ก่อน

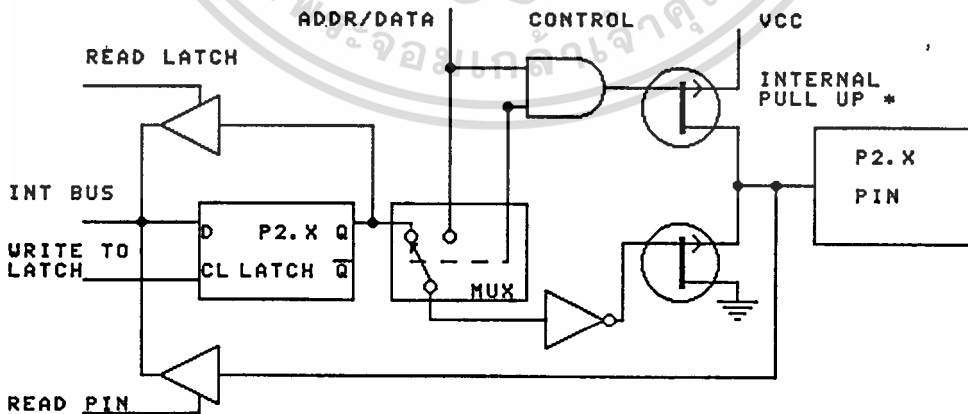


รูปที่ 2.36 โครงสร้างของพอร์ต 1

มีฉะนั้นแล้วถ้ามีข้อมูล 0 ส่งออกมาค้างอยู่ที่ D-FF จะทำให้ FET อยู่ในสถานะ ON ดังนั้นถ้า สัญญาณภายนอกส่งเข้ามาที่ขานี้ก็จะถูกลัดวงจรลงกราวด์ โดยไม่สนใจว่าสถานะลอจิกของ สัญญาณที่เข้ามาจะเป็นอะไร ข้อมูลที่อ่านเข้าไปจึงจะเป็น 0 เสมอ

Port 2

พอร์ตขนานขนาด 8 บิต คือขา P2.0 ถึง P2.7 (บิต 0 ถึง 7 ของพอร์ต 2) ในรูปที่ 2.34 โครงสร้างของพอร์ต 2 แต่ละบิตจะมีดังรูปที่ 2.35



รูปที่ 2.37 โครงสร้างของพอร์ต 2

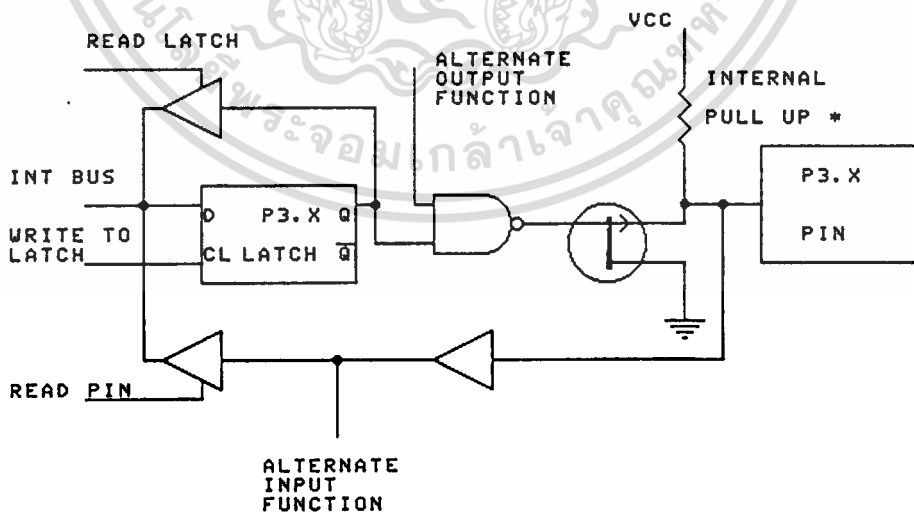
ลักษณะโครงสร้างจะเหมือนกับ Port 0 แตกต่างกันที่ใน Port 2 นั้นภาค Driver จะใช้งานเพียง 2 ลักษณะ คือ

- ใช้ส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำภายนอกที่ต้องการติดต่อ ค่าตำแหน่งนี้เป็น 8 บิต บนของค่าตำแหน่ง

- ใช้เป็นพอร์ตรับและส่งข้อมูลภายนอก ดังนั้นภาค Driver ของพอร์ต 2 จึงแตกต่างจาก Driver ของพอร์ต 0 โดยที่ในพอร์ต 2 นั้นจะมีเฉพาะ ADDR (ค่าตำแหน่งหน่วยความจำ) เข้ามาที่ MUX (Multiplexer) เท่านั้น นอกนั้นแล้วการทำงานจะเหมือนกันและที่เอาท์พุทของพอร์ต 2 จะมี Internal pull-up ซึ่งเป็นตัวต้านทานและจะทำให้เอาท์พุทของพอร์ต 2 แสดงสถานะลอจิกเป็น 1 ได้ ถ้า FET อยู่ในสถานะ OFF บางครั้งเรียกว่า "Quasi-bidirectional" เมื่อใช้เป็นพอร์ตอินพุทก็สามารถทำได้โดยการต่อสัญญาณภายนอกเข้ามาโดยตรง ถ้าสัญญาณภายนอกเป็น 0 ก็จะมีกระแสไหลออกจากพอร์ต (Source Current) ในการที่จะใช้พอร์ตนี้เป็นพอร์ตรับข้อมูลเข้า จะต้องเขียน 1 ไปยังแต่ละบิตของพอร์ตเสียก่อน ดังได้อธิบายในเรื่อง Port 0 และ Port 1

Port 3

คือขา P3.0 ถึง P3.7 หรือขา 10-17 ตามลำดับในรูปที่ 2.34 พอร์ตนี้มีโครงสร้างดังรูปที่ 2.38



รูปที่ 2.38 โครงสร้างของพอร์ต 3

ส่วนที่ 1 ในรูปที่ 2.38 เป็นส่วน Latch ข้อมูลที่เขียนมายังพอร์ท 3 ทาง Internal Bus เหมือนกับพอร์ทอื่น ๆ และพอร์ท 3 จะมี Internal pull up อยู่ทุกบิต แต่พอร์ท 3 นี้แต่ละบิตจะใช้ในการทำงานอื่นได้โดยใช้คำสั่งควบคุมการทำงาน ในส่วนที่ 2 จะมีสัญญาณ Alternative Output Function ที่สร้างมาจากส่วน Timing and Control สัญญาณ Alternative Output Function เป็นสัญญาณที่ส่งออกในกรณีที่ใช้พอร์ท 3 ทำงานในฟังก์ชันอื่น และจุด Alternative Input Function เป็นจุดที่จะเอาสัญญาณไปเข้ากับส่วนอื่นตามต้องการทำงานของบิตนั้น แต่ละบิตของพอร์ท 3 จะมีฟังก์ชันอื่นดังนี้

- P3.0/RXD (Serial Input Port) เป็นขาที่ใช้รับข้อมูลแบบอนุกรม
- P3.1/TXD (Serial Output Port) เป็นขาที่ใช้ส่งข้อมูลแบบอนุกรม
- P3.2/INT0 (External Interrupt) ใช้รับสัญญาณขัดจังหวะจากภายนอก
- P3.3/INT1 (External Interrupt) ใช้รับสัญญาณขัดจังหวะจากภายนอก
- P3.4/TO (Timer/Counter 0 External Input) ขารับสัญญาณเข้าไปยังวงจร Timer/Counter 0 ทำหน้าที่นับจำนวนไซเคิลของสัญญาณ TO นี้หรือสัญญาณนาฬิกาก็ได้
- P3.5/T1 (Timer/Counter 1 External) ขารับสัญญาณเข้าไปยัง Timer/Counter ซึ่งมีการทำงานเหมือนกับ TO
- P3.6/WR (External Data Memory Write Strobe) ขาสัญญาณควบคุมการเขียนข้อมูลไปยังหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051
- P3.7/RD (External Data Memory Read Strobe) ขาสัญญาณควบคุมการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก

RST

ขาเรเซตขานี้จะใช้ทำงานการรีเซตการทำงานของ 8051 ที่ขา RST ภายใน 8051 จะมีตัวต้านทานต่อระหว่างขาเข้ากับกราวด์ (Ground) ถ้าป้อนสัญญาณที่มีสภาวะลอจิก 1 เข้าไปที่ขานี้จะเป็นการรีเซตการทำงานของ 8051 ดังนั้นจึงสามารถต่อตัวเก็บประจุ (Capacitor) ภายนอกระหว่างขา RST กับไฟเลี้ยง +5 โวลต์ เพื่อให้เกิดการรีเซตเมื่อเริ่มป้อนไฟเลี้ยงให้กับ 8051 ซึ่งเรียกว่า Power on reset การรีเซตจะทำให้ค่าในการรีจิสเตอร์ต่าง ๆ เปลี่ยนไปเป็นค่าหนึ่งดังในตารางรูปที่ 2.39

ในตารางรูปที่ 2.39 ช่องทางขาเป็นค่าของรีจิสเตอร์ที่อยู่ทางซ้ายเมื่อสิ้นสุดการรีเซตในรีจิสเตอร์ SBUF เมื่อสิ้นสุดการรีเซตจะมีค่าที่ไม่แน่นอน และพอร์ทจะอยู่ในสภาวะลอจิก 1 ทุกบิตตลอดเวลาที่สัญญาณของขา RST เป็น HIGH อยู่ เมื่อสัญญาณที่ขา RST กลับ

REGISTER	CONTENT
PC	0000H
ACC	00H
B	00H
PSW	00H
SP	00H
DPTR	0000H
P0-P3	0FFH
IP	00H
IE	0X000000B
TMOD	00H
TCON	00H
T2CON	00H
TH0	00H
TLO	00H
TH1	00H
TL1	00H
TH2	00H
TL2	00H
RCAP2H	00H
RCAP2L	00H
SCON	00H
SBUF	Indeterminate
IOCON	00H

รูปที่ 2.39 ค่าของรีจิสเตอร์เมื่อเกิดการรีเซต 8051

เป็น 0 ก็จะออกจากการรีเซต 8051 จะเริ่มทำงานจากคำสั่งที่อยู่ใ Program memory ตำแหน่ง 0000H เพราะค่าของรีจิสเตอร์ PC (Program Counter) ซึ่งใช้ชี้ตำแหน่งโปรแกรมที่จะทำงาน ถูกเปลี่ยนให้เป็น 0000H ดังนั้นผู้ใช้จะต้องเขียนโปรแกรมไว้ที่ตำแหน่ง 0000H ในเครื่อง ไมโครคอมพิวเตอร์แบบบอร์ดเดียว (Single Board Microcomputer) จะมีโปรแกรมที่เขียนเก็บไว้เริ่มจากตำแหน่ง 0000H นี้เรียกว่ามอนิเตอร์โปรแกรม (Monitor program) ที่จะคอยรับการกดแป้นพิมพ์ (Keyboard) และแสดงผลทางตัวแสดงผล (Display) แบบ 7 Segment

ALE

Address Latch Enable ขานี้จะส่งสัญญาณที่ความถี่ 1/6 เท่าของสัญญาณนาฬิกาจากเอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ออสซิลเลเตอร์สัญญาณนี้จะส่งออกมาตลอดเวลา ยกเว้นบางครั้งของการติดต่อกับหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051 สัญญาณนี้จะใช้บอกกับอุปกรณ์ภายนอก 8051 ว่าขณะนี้สัญญาณนี้ Active (เป็นลอจิก) จะมีการส่งข้อมูลที่เป็น 8 บิตล่างของตำแหน่งหน่วยความจำภายนอก 8051 ที่ต้องการติดต่อกออกไปทางพอร์ท 0 อุปกรณ์ภายนอกจะใช้สัญญาณนี้ในการ Latch ข้อมูลไว้เพราะพอร์ท 0 จะส่งค่าตำแหน่งความจำออกมาเพียงชั่วขณะเท่านั้น ซึ่งในเวลาต่อมาพอร์ท 0 จะใช้รับ-ส่งข้อมูลกับหน่วยความจำภายนอก สัญญาณ ALE จะสามารถต่อเข้ากับอุปกรณ์ TTL ชนิด LS ได้ถึง 8 อินพุท

PSEN

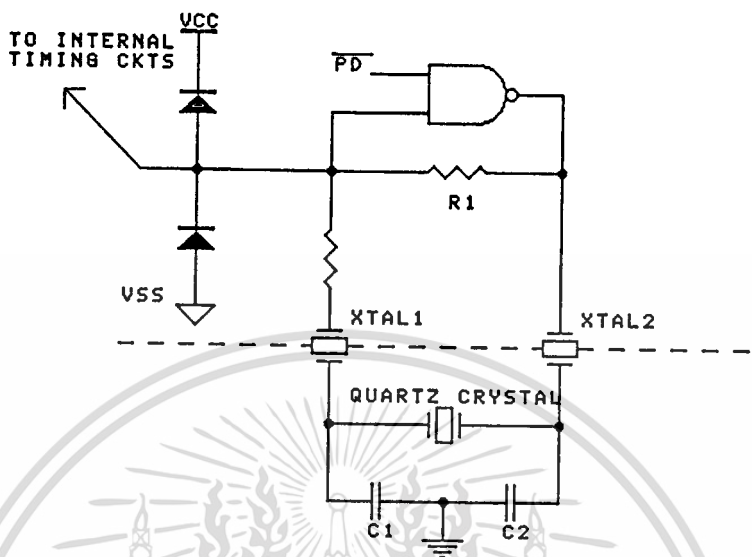
Program Store Enable เป็นขาที่ 29 ในรูปที่ 2.34 ขานี้จะปกติจะให้ลอจิก 1 แต่จะส่งลอจิก 0 เมื่อต้องการอ่านคำสั่ง (Fetch Instruction) ที่จะนำไปทำงานมาจากหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมภายนอก 8051 ในกรณีที่อ่านคำสั่งซึ่งเก็บอยู่ในหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมภายใน 8051 แล้วสัญญาณนี้จะไม่เปลี่ยนลอจิกเป็น 0 ขา PSEN นี้สามารถต่อไปยังขาอินพุทของ TTL ชนิด LS ได้ถึง 8 อินพุท

EA

External Access ขา 31 ของรูปที่ 2.34 ขานี้เป็นขาอินพุทที่ต่อเข้าไปยังวงจร Timing and Control ในรูปที่ 2.33 เพื่อควบคุมการสร้างสัญญาณ PSEN ถ้าป้อนสัญญาณลอจิก 0 เข้าไปที่ขา EA นี้แสดงว่าโปรแกรมในตำแหน่ง 0000H ถึง 0FFFH ที่ต้องการให้ทำงานถูกเก็บไว้ภายนอก 8051 จะต้องสร้างสัญญาณ PSEN ออกไปยังภายนอก เพื่อทำการ FETCH คำสั่งเข้ามาทำงาน แต่สัญญาณที่ป้อนให้ขา EA เป็น 1 หมายความว่าโปรแกรมในตำแหน่ง 0000H ถึง 0FFFH ถูกเก็บไว้ภายใน 8051 การทำงานในตำแหน่งหน่วยความจำช่วงนี้จะอ่านคำสั่งต่าง ๆ จาก ROM ภายใน 8051

XTAL 1

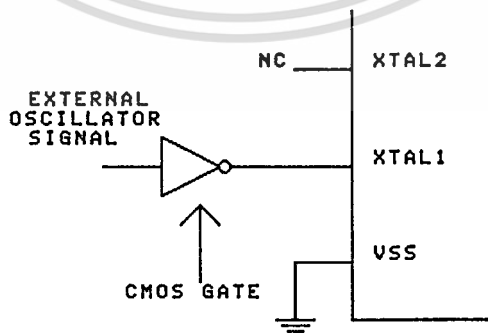
ขาที่ 19 ของรูปที่ 2.34 ขานี้จะต่อเข้ากับขาของ Inverting Amplifier (วงจรขยายแบบป้อนกลับเฟสสัญญาณ) ที่ประกอบเป็นวงจรออสซิลเลเตอร์ ในรูปที่ 2.40 จะเห็นวงจรภายในของออสซิลเลเตอร์ NAND GATE จะทำหน้าที่เป็นวงจรขยายแบบกลับเฟสของสัญญาณที่จะควบคุมให้มีการออสซิลเลตหรือไม่ก็ขึ้นกับสัญญาณ PD ซึ่งต่อมาจากบิต PD ของรีจิสเตอร์ PCON ถ้าต้องการใช้สัญญาณนาฬิกา (Clock Signal) จากภายนอกมาเป็นสัญญาณนาฬิกาควบคุมการทำงานของ 8051 ก็ให้ป้อนสัญญาณเข้ามาที่จุดนี้แต่ถ้าต้องการใช้วงจรออสซิลเลเตอร์ภายในก็ให้ต่อ Crystal หรือเซรามิกเรโซเนเตอร์ดังรูปที่ 2.40 คาปาซิเตอร์ในวงจรควรมีค่าประมาณ 20 PF



รูปที่ 2.40 วงจรออสซิลเลเตอร์ภายใน 8051

XTAL 2

ขาที่ 18 ของรูปที่ 2.34 ขานี้เป็นจุดเอาต์พุตของวงจรขยายแบบกลับเฟสสัญญาณที่ประกอบเป็นวงจรรออสซิลเลเตอร์ (อินพุต คือขา XTAL 1) ถ้าจะใช้สัญญาณนาฬิกาที่สร้างมาจากภายนอกออกมาเป็นสัญญาณนาฬิกาของ 8051 แล้ว ให้ปล่อยขานี้ลอยไว้แล้วป้อนสัญญาณนาฬิกาจากภายนอกเข้ามาที่ขา XTAL 1 ดังรูปที่ 2.41



รูปที่ 2.41 8051 ทำงานโดยสัญญาณที่มาจากภายนอก

2.6.5 การทำงานของ 8051

คอมพิวเตอร์จะทำงานด้วยวงจรที่เรียกว่าฮาร์ดแวร์ (Hardware) ประกอบขึ้นมาเพียงอย่างเดียวไม่ได้จะต้องมีโปรแกรมหรือคำสั่งที่จัดเรียงกันไว้ให้คอมพิวเตอร์ทำงานตามลำดับใน 8051 ก็เช่นกัน ผู้ใช้จะต้องเขียนโปรแกรมเป็นภาษาเครื่อง ซึ่งอยู่ในรูปของเลขฐาน 2 เก็บไว้ในหน่วยความจำประเภท Program Memory แต่ละคำสั่งของ 8051 อาจประกอบด้วย 1,2 หรือ 3 ไบท์ แล้วแต่ว่าจะเป็นคำสั่งให้ทำงานอะไร คอมพิวเตอร์ก็จะเหมือนกับคนที่จะต้องทำงานตามคำสั่ง เมื่อรับคำสั่งแล้วก็จะไปทำตามคำสั่งนั้นเสร็จสิ้นแล้วก็กลับมารับคำสั่งต่อไป

จากรูปที่ 2.33 เมื่อเริ่มป้อนไฟเลี้ยงให้กับ 8051 ซึ่งมีวงจร Power on reset ต่ออยู่จะมีกรีเซตเกิดขึ้นการทำงานภายใน 8051 จะเริ่มจากบล็อก Program Counter ซึ่งเป็นวงจรนับ (Counter Circuit) ชนิดหนึ่งส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมลงไปยังบัส (Bus) หมายเลข 1 บัสนี้มีขนาด 16 บิต ค่าตำแหน่งหน่วยความจำนี้จะถูกส่งไปเก็บไว้ที่ Program ADDR Register ที่เป็นวงจร Latch ข้อมูลซึ่งเป็นค่าตำแหน่งหน่วยความจำจะปรากฏที่บัส 16 บิตหมายเลข 2 ถ้าเป็นค่าตำแหน่งหน่วยความจำแรกหลังจากกรีเซต ค่าตำแหน่งหน่วยความจำจะเป็น 0000H หน่วยความจำสำหรับโปรแกรมจะเลือกได้ว่าเป็น ROM ภายในหรือภายนอก 8051 โดยการป้อนสถานะลอจิกเข้าไปที่ 8051 ทางขา EA ซึ่งต่ออยู่กับส่วน Timing and Control ทำหน้าที่เป็นวงจรถอดรหัส (Decoder) แล้วสร้างสัญญาณควบคุมต่อไปถ้าป้อนสัญญาณลอจิก 0 เข้าไปที่ขา ROM ภายในให้ส่งข้อมูลที่เป็นคำสั่งจากตำแหน่งที่ถูกชี้ด้วยค่าตำแหน่งที่ส่งมาทางบัสหมายเลข 2 ข้อมูลจาก ROM จะถูกส่งลงไปยังบัสหมายเลข 3 ที่เรียกว่า Internal Data Bus แล้วนำไปเก็บไว้ที่ Instruction Register (เป็นวงจร Latch) เพื่อส่งต่อไปให้กับวงจร Timing and Control ทำการถอดรหัสแล้วควบคุมการทำงานส่วนอื่น ๆ ต่อไปแล้วแต่จะเป็นคำสั่งให้ทำงานอะไร ในกรณีที่เลือก ROM ภายนอก 8051 โดยป้อนสัญญาณลอจิก 1 เข้าไปที่ ขา EA จะทำให้วงจร Timing and Control ส่งสัญญาณไปยังพอร์ท 0 และพอร์ท 2 เพื่อส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำบนบัสหมายเลข 2 ออกไปชี้หน่วยความจำภายนอก จากนั้นจะอ่านข้อมูลที่เป็นคำสั่งกลับเข้ามาทางพอร์ท 0 ไปยัง Internal Data Bus แล้วไปเก็บที่ Instruction Register เพื่อทำงานต่อไปเหมือนกับตอนอ่านคำสั่งจาก Rom ภายในการทำงานในช่วงส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำไปยังหน่วยความจำแล้วอ่านข้อมูลที่เป็นคำสั่งกลับเข้ามาเก็บไว้ใน Instruction Register เรียกว่าเป็นช่วงของการ Fetch (Fetch Cycle) ช่วงต่อไปจะเป็นช่วงของการทำงานตามคำสั่งเรียกว่า Execute Cycle เช่นถ้าเป็นคำสั่งให้บวกข้อมูลในรีจิสเตอร์ Accumulator กับข้อมูลจากหน่วยความจำ Data Memory ภายใน RAM ตำแหน่ง 23H วงจร Timing and Control ก็จะส่งสัญญาณให้ Instruction Register ส่งค่าตำแหน่งความจำ 23H ลงไป

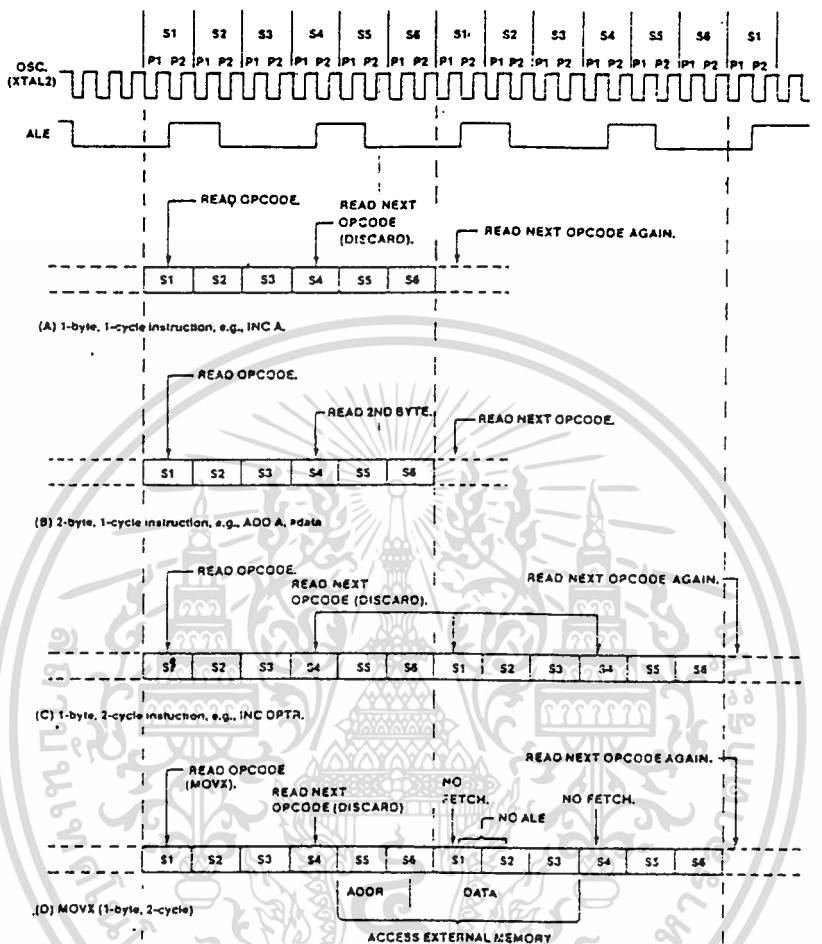
ยัง Internal Data Bus แล้วนำข้อมูลไปเก็บไว้ที่ RAM ADDR Register เพื่อใช้ชี้ตำแหน่งหน่วยความจำ RAM จากนั้น Timing and Control จะสั่งให้ RAM ส่งข้อมูลที่เก็บอยู่ในหน่วยความจำตำแหน่ง 23H ลงมายัง Internal Data Bus แล้วนำข้อมูลไปเก็บไว้ที่ TMP1 (วงจร Lacth) ขณะเดียวกับวงจร Timing and Control ที่จะส่งสัญญาณไปยัง ACC ให้ส่งข้อมูลมายัง TMP2 (วงจร Lacth) วงจร ALU ซึ่งโครงสร้างเป็นวงจรทำการคำนวณทางคณิตศาสตร์ (บวก, ลบ, คูณ, หาร) และยังสามารถทำงานทางลอจิก (AND, OR, NOT, XOR) จะทำการบวกเลขจาก TMP1 และ TMP2 เข้าด้วยกันผลลัพธ์ที่ได้จะส่งผ่าน Internal data Bus กลับไปเก็บยัง ACC PSW (Program Status Word) ซึ่งจะทำหน้าที่เก็บสถานะผลลัพธ์ของการทำงานใน ALU เช่น ผลลัพธ์การบวกมีค่าเกิน 8 บิต ก็จะทำให้บิตหนึ่งใน PSW ถูก SET เป็น 1

การทำงานที่กล่าวมาข้างต้นจะขึ้นกับสัญญาณควบคุมที่สร้างมาจากวงจร Timing and Control และสัญญาณที่สร้างขึ้นนี้จะอ้างอิงกับสัญญาณนาฬิกาที่สร้างมาจาก Oscillator ทำให้การทำงานต่าง ๆ เป็นไปตามลำดับที่ผู้ผลิตได้ออกแบบไว้ ดังในรูปที่ 2.42

คำสั่งแต่ละคำสั่งของ 8051 จะใช้เวลาทำงาน 1,2 หรือ 3 ไซเคิลของเครื่อง (Machine Cycle) แล้วแต่ว่าเป็นคำสั่งประเภทใด

คำสั่งประเภท 1 ไบท์ 1 ไซเคิลของเครื่องได้แก่คำสั่ง INC A จะมีการอ่านคำสั่งจากหน่วยความจำสำหรับโปรแกรม 2 ครั้ง ที่เวลาประมาณขอบขาขึ้นของสัญญาณ ALE แรก แล้วนำไปเก็บที่ Instruction Register เพื่อให้วงจร Timing and Control ถอดรหัสแล้วเข้าอยู่การ Execute ขณะเดียวกันก็จะเริ่มดำเนินการ Fetch คำสั่งที่อยู่ในหน่วยความจำตำแหน่งถัดไปเข้ามา และคำสั่งที่ 2 จะถูกอ่านเข้ามาที่เวลาขอบขาขึ้นของสัญญาณ ALE ถัดไป วงจร Timing and Control เมื่อถอดรหัสคำสั่งแรกก็จะทราบว่าการทำงานคำสั่งนี้ให้สิ้นสุดจะใช้คำสั่ง เพียง 1 ไบท์ ดังนั้นคำสั่งที่ถูกอ่านมาไบท์ที่ 2 จะไม่ถูกนำมาทำงาน เพียงแต่อ่านเข้ามาแล้วทิ้งไป (Discard) ดังในรูปที่ 2.42a

คำสั่งประเภท 2 ไบท์และใช้เวลา 1 ไซเคิลของเครื่องได้แก่ คำสั่ง ADD A,#data ในหนึ่งไซเคิลของเครื่องนี้จะมีการอ่านคำสั่งเข้ามา 2 ไบท์เหมือนกับคำสั่งประเภท 1 ไบท์ 1 ไซเคิลของเครื่อง แตกต่างกันที่ไบท์ที่ 2 จะถูกนำมาใช้งานด้วยไม่ถูกทิ้งไปดังรูปที่ 2.42b ตัวอย่างของคำสั่ง ADD A,#33H จะเขียนเป็นภาษาเครื่องได้ 2 ไบท์ คือ 24 33 เมื่ออ่านคำสั่งไบท์แรกคือ 24 เข้าไปไว้ที่ Instruction Register และ Timing and Control จะถอดรหัสพบว่าเป็นคำสั่งบวกเลข ก็จะส่งสัญญาณไปยัง Accumulator ให้เอาข้อมูลไปไว้ที่ TMP1 เมื่อคำสั่งที่ 2 ถูกอ่านเข้ามาที่ Instruction register แล้ว Timing and Control จะสั่งให้เอาข้อมูลไบท์ที่ 2 ส่งลงไปยัง Internal Data Bus ไปเก็บยัง TMP1 จากนั้นวงจร ALU จะนำเอาข้อมูล TMP1 และ TMP2



รูปที่ 2.42 ลำดับสถานะการทำงานใน MCS-51

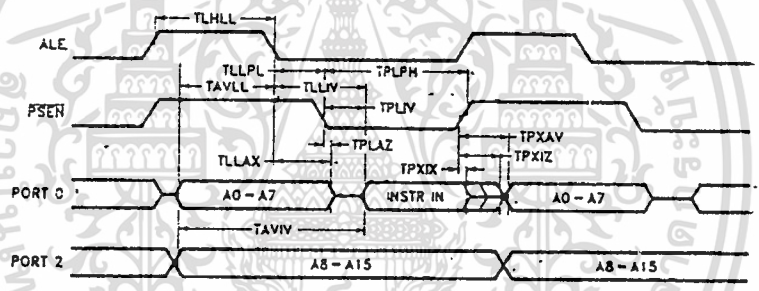
มาบวกกับผลลัพธ์ที่ได้จะส่งออกจาก ALU ไปยัง Internal Data Bus แล้วไปเก็บไว้ที่ Accumulator

คำสั่งประเภท 1,2 หรือ 3 ไบท์ ที่ใช้เวลาทำงาน 2 ไชเคลของเครื่องเช่นคำสั่ง INC DPTR จะมีการอ่านคำสั่งเข้าไป 4 ครั้งทุก ๆ ขอบขาขึ้นของสัญญาณ ALE ที่มี 2 ครั้งต่อ 1 ไชเคลของเครื่อง ถ้าเป็นคำสั่งประเภท 1,2 หรือ 3 ไบท์ วงจร Timing and Control จะเอาคำสั่ง 1,2 หรือ 3 ไบท์แรกเท่านั้นไปทำงานส่วนคำสั่งที่เหลือจะทิ้งไปดังรูปที่ 2.42c คำสั่ง 1 ไบท์ ที่ใช้เวลาทำงาน 2 ไชเคลของเครื่องที่กล่าวมาแล้วจะไม่รวมถึงคำสั่ง MOVX ซึ่งใช้ในการอ่านหรือเขียนข้อมูลกับหน่วยความจำ Data Memory ภายนอก การทำงานของคำสั่งนี้จะมีการ

Fetch คำสั่งเข้าไป 2 ไบต์ ในไซเคิลของเครื่องแรก ในไซเคิลของเครื่องที่ 2 จะไม่มีการ Fetch คำสั่งเข้าไปแต่จะเป็นช่วงเวลาของการอ่านหรือเขียนข้อมูลกับ Data memory ภายนอกสัญญาณ ALE ซึ่งปกติจะเปลี่ยนเป็น 1 ที่ S1P2 ก็จะไม่เปลี่ยนเป็น 1 ไซเคิลของเครื่องที่ 2 โดยจะเป็น 0 อยู่จนกว่าจะถึงเวลา S4P2 ของไซเคิลของเครื่องที่ 2 สัญญาณ ALE จะเปลี่ยนเป็น 1 เพื่อทำการอ่านหรือเขียนข้อมูลกับ Data Memory ภายนอก

2.6.6 ไตอะแกรมเวลาของการติดต่อกับหน่วยความจำ

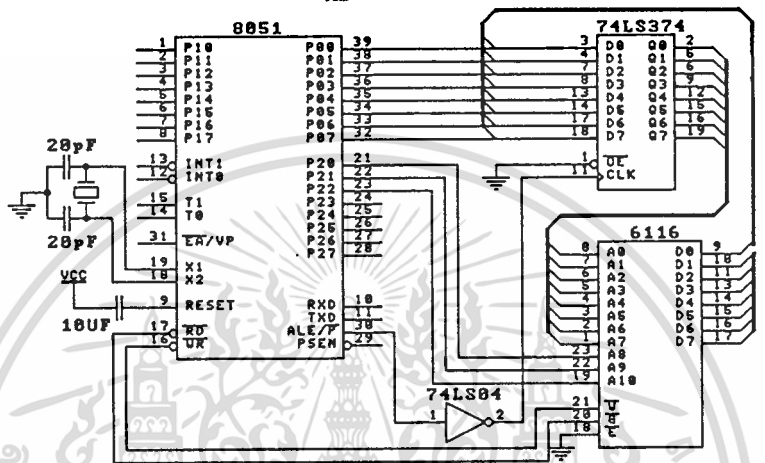
การอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมภายนอก 8051 นั้น ลำดับสัญญาณตามเวลา (Timing Diagram) ของสัญญาณที่ทำการอ่านคำสั่งมีดังรูปที่ 2.43



รูปที่ 2.43 Timing diagram ของการอ่านโปรแกรมจากหน่วยความจำภายนอก

การอ่านคำสั่ง (Fetch) จาก Program area ภายนอกจะเริ่มจาก 8051 ส่งสัญญาณลอจิก 1 ออกมาทางขา ALE ขณะนี้สัญญาณที่ขา PSEN จะเป็น 1 จากนั้น Port 0 จะส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตล่างและพอร์ท 2 จะส่งตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิต บนออกมาแล้ว สัญญาณ ALE จะกลับเป็น 0 อุปกรณ์ภายนอกจะสามารถใช้ขอบขาของสัญญาณ ALE เพื่อ Latch ตำแหน่งหน่วยความจำที่พอร์ท 0 ไว้ จากนั้นพอร์ท 0 ก็จะยกเลิกการส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำเข้าสู่ภาวะ High Impedance และสัญญาณ PSEN จะเป็น 0 เพื่อเตรียมรับคำสั่งที่ส่งออกจากหน่วยความจำภายนอกเข้าไปยัง 8051 เพื่อทำงานต่อไป เมื่อคำสั่งถูกอ่านเข้าไปเก็บใน Instruction Register (ดูรูป 2.33) แล้วสัญญาณ PSEN จะกลับเป็น 1 พร้อมสัญญาณ ALE ก็จะกลับเป็น High เพื่อการอ่านคำสั่งต่อไปทำงาน ข้อมูลในพอร์ท 2 จะคงที่ตลอดเวลา ตั้งแต่

ตั้งแต่สัญญาณ ALE เป็น 1 จนกระทั่งสัญญาณ ALE เปลี่ยนเป็น 0 และกลับเป็น 1 อีกครั้ง หนึ่งจากนั้นจะเริ่มลำดับการ Fetch ไบท์แรกนั้นเองจาก Timing Diagram ดังกล่าวจะออกแบบวงจรที่มี Program Memory อยู่ภายนอก 8051 ได้ดังตัวอย่างในรูปที่ 2.44



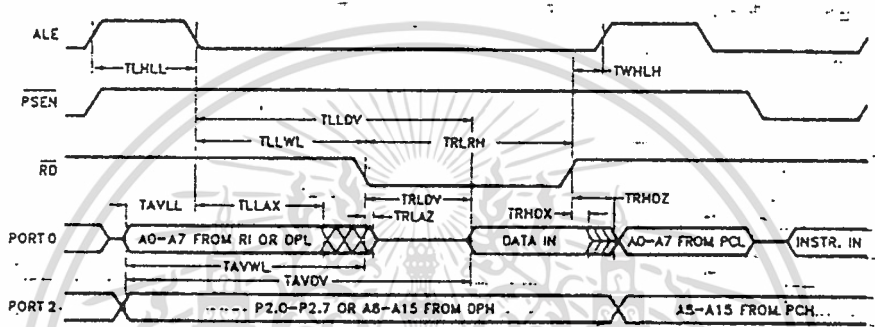
รูปที่ 2.44 วงจรที่มี Program memory อยู่ภายนอก 8051

74LS374 ในรูปที่ 2.44 จะทำหน้าที่ Latch ตำแหน่งในหน่วยความจำ 8 บิต บิตล่างที่เวลาขอบขาของสัญญาณ ALE ซึ่งสัญญาณ ALE จะถูกกลับให้เป็นตรงข้ามโดย Inverter 74LS04 ก่อนที่จะป้อนให้กับขา CK ของ 74374 และที่ขอบขาขึ้นของสัญญาณที่ออกจาก 74LS04 จะ Latch ตำแหน่งหน่วยความจำ ข้อมูลที่ออกจาก 74LS374 จะเป็นค่า 8 บิตล่างของตำแหน่งหน่วยความจำที่ต้องการติดต่อ ในวงจรได้ต่อค่าตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตเข้ากับ A0 ถึง A7 ของ EPROM และข้อมูลจากพอร์ท 2 บิต P2.0 ถึง P2.3 จะต่อเข้ากับ A8-A11 ของ EPROM โดยตรงเพราะค่าตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตบนที่ออกมาจากพอร์ท 2 จะคงที่ตลอดเวลา ขา PSEN ของ 8051 จะถูกต่อเข้ากับขา OE ของ EPROM 2716 ดังนั้นเมื่อสัญญาณ PSEN มีสถานะลอจิกเป็น 0 ก็จะส่งคำสั่งที่เก็บใน EPROM ณ ตำแหน่งที่ชี้โดยข้อมูลที่ขา A0 ถึง A11 ออกมายังพอร์ท 0 และถูก 8051 เก็บไปทำงานต่อไป

การอ่าน-เขียนข้อมูลกับหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051

การอ่าน-เขียนข้อมูลกับ Data Memory ภายใน 8051 นั้นจะมีสัญญาณสร้างมาจาก

ส่วน Timing and Control โดยที่ผู้ใช้ไม่จำเป็นที่จะต้องทำความเข้าใจ แต่การอ่าน-เขียนข้อมูล กับ Data Memory อันเนื่องมาจากคำสั่ง MOVX นั้น เมื่อคำสั่งดังกล่าวถูกอ่านเข้ามายัง Instruction Register แล้ว Timing and Control จะทำการถอดรหัสแล้วสร้างสัญญาณควบคุมดังนี้ การอ่านข้อมูลจาก External Data Memory จะมีไคอะแกรมสัญญาณตามเวลาดังรูปที่ 2.45

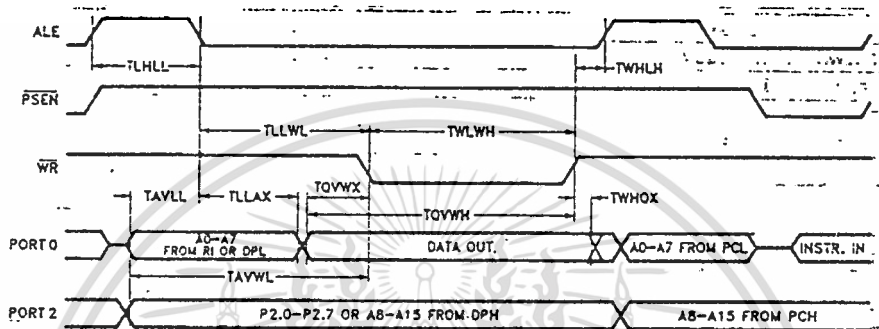


รูปที่ 2.45 Timing diagram ของการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051

การทำงานเริ่มจากการส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำภายนอก 8 บิตล่างออกทางพอร์ต 0 และ 8 บิตบนออกทางพอร์ต 2 เมื่อส่งค่าตำแหน่งแล้วสัญญาณ ALE ซึ่งเดิมมีลอจิกเป็น 1 จะกลับมาเป็น 0 เพื่อให้อุปกรณ์ภายนอกสามารถ Latch ตำแหน่งหน่วยความจำไว้เหมือนกับการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมภายนอก 8051 เพื่อส่งไปยังหน่วยความจำ แม้ว่าข้อมูลบนพอร์ต 0 จะเปลี่ยนแปลงไปก็จะมีค่าตำแหน่งหน่วยความจำส่งไปยังหน่วยความจำในระหว่างการติดต่อกับ Data Memory นี้สัญญาณ PSEN จะเป็น 1 ตลอดเพราะสัญญาณ PSEN จะ Active (เป็น 0) ก็ต่อเมื่อการติดต่อกับหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมภายนอก 8051 เท่านั้น 8051 จะส่งสัญญาณลอจิก 0 ออกมาทางขา RD (P3.7) เพื่อบอกกับหน่วยความจำภายนอกว่าต้องการอ่านข้อมูลเข้าไปเมื่อ 8051 ส่งสัญญาณ RD เป็นลอจิก 0 จะทำให้พอร์ต 0 เข้าสู่สถานะ High Impedance พร้อมทั้งจะให้หน่วยความจำภายนอกส่งข้อมูลมาบนพอร์ต 0 ข้อมูลบนพอร์ต 0 ซึ่งส่งมาจากหน่วยความจำภายนอกจะถูกอ่านเข้าไปเก็บที่เวลาขอบขาขึ้นของสัญญาณ RD จากนั้นสัญญาณ ALE ก็จะถูกกลับเป็น 1 เพื่อเริ่มการทำงานในคำสั่งต่อไปใน

ระหว่างการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับภายนอกนี้ พอร์ต 2 จะส่งค่าตำแหน่งความจำ 8 บิตบนออกมาตลอดเวลา

การเขียนข้อมูลไปยังหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051 จะมีไคอะแกรม สัญญาตามเวลาดังรูปที่ 2.46

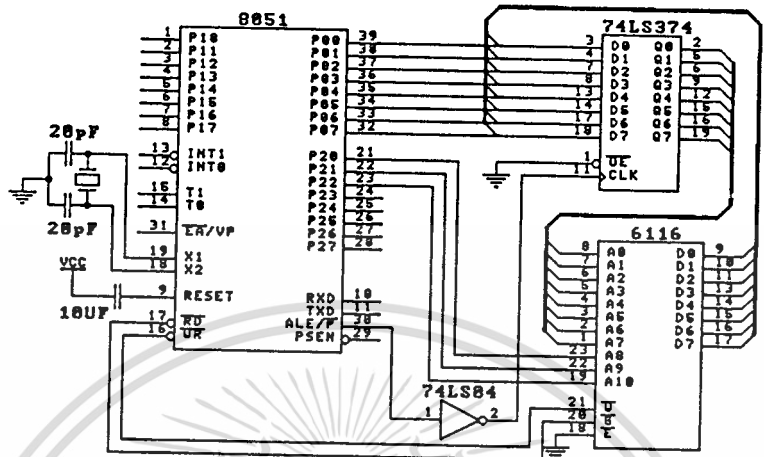


รูปที่ 2.46 Timing diagram ของการเขียนข้อมูลไปยังหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก 8051

เมื่อ 8051 ส่งค่าตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตล่างไปยังพอร์ต 0 และ 8 บิตบนลงไปที่พอร์ต 2 แล้ว สัญญา ALE จะกลับเป็นอุปกรณ์ภายนอกจะสามารถใช้สัญญานี้ในการ Latch ค่าตำแหน่งหน่วยความจำบนพอร์ต 0 เหมือนกับการอ่านข้อมูลจากหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอก เมื่อสัญญา ALE เป็น 0 แล้ว 8051 จะส่งข้อมูลที่ต้องการเขียนไปยังพอร์ต 0 แล้วจะให้สัญญา WR เปลี่ยนสถานะลอจิกเป็น 0 ขณะนี้หน่วยความจำภายนอกจะต้องเขียนข้อมูลไปเก็บยังตำแหน่งที่กำหนด จากนั้นสัญญา WR จะกลับเป็น 1 เพื่อเป็นการบอกสิ้นสุดการเขียนข้อมูลแล้วสัญญา ALE ก็จะกลับเป็น 1 เพื่อ Fetch คำสั่งต่อไปมาทำงาน

หน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายนอกที่สามารถอ่านและเขียนข้อมูลได้ จะสามารถเขียนเป็นวงจรได้ดังรูปที่ 2.47

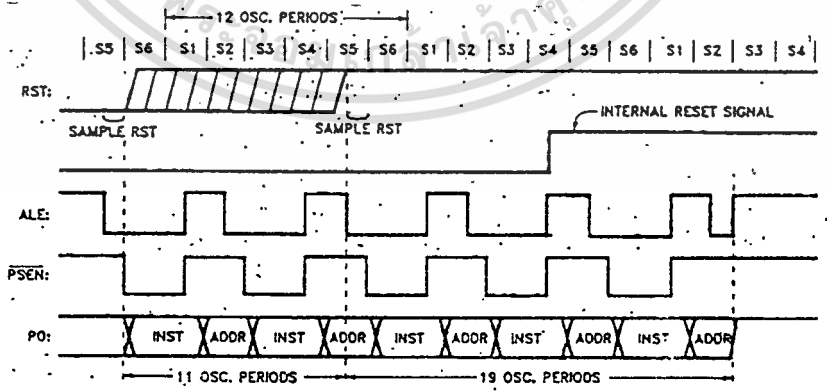
74LS374 ในรูปจะใช้สำหรับ Latch ค่าตำแหน่งหน่วยความจำ 8 บิตล่างไว้ แม้ว่าข้อมูลบนพอร์ต 2 จะเปลี่ยนไป สัญญา RD และ WR จะอ่านหรือเขียนข้อมูลจากหน่วยความจำภายนอก 6116 เป็นหน่วยความจำแบบ RAM ที่สามารถจะอ่านและเขียนข้อมูลได้



รูปที่ 2.47 วงจรที่มีหน่วยความจำสำหรับข้อมูลที่อยู่ภายนอก 8051

2.8.7 การรีเซ็ต

เมื่อป้อนสัญญาณที่มีสภาวะลอจิก 1 เข้าไปทาง RST จะไม่ได้เกิดการรีเซ็ตขึ้นทันทีทันใด แต่ลำดับการเกิดรีเซ็ตจะแสดงได้ดังไคอะแกรมตามเวลาในรูปที่ 2.48



รูปที่ 2.48 ไคอะแกรมตามเวลาของรีเซ็ต

ในรูปที่ 2.48 เป็น Timing Diagram ของการรีเซท สภาวะลอจิกของสัญญาณที่ขา RST จะถูกอ่านเข้ามาที่เวลา S5P2 (เฟส 2 State 5) ของทุก ๆ ไซเคิลของเครื่อง ในกรณีที่เป็นคำสั่งซึ่งมีการทำงานเสร็จสิ้นใน 2 ไซเคิลของเครื่องก็จะตรวจสอบเฉพาะสัญญาณที่อ่านเข้ามาในไซเคิลที่ 2 ของการทำงาน ดังนั้นในการรีเซทจะต้องป้อนสัญญาณที่มีสภาวะลอจิก 1 เข้าไปในขาที่เป็นเวลาอย่างน้อย 2 ไซเคิลของเครื่อง 24 ไซเคิลของสัญญาณนาฬิกาที่สร้างจากออสซิลเลเตอร์ภายใน 8051 เพื่อให้แน่ใจว่าสัญญาณรีเซทจะถูกอ่านเข้าไปตรวจสอบและทำงานขณะที่ทำการรีเซท 8051 ออสซิลเลเตอร์จะต้องทำงานอยู่ด้วย เมื่อ 8051 สุ่มข้อมูลที่ขา RST แล้ว ตรวจสอบว่าเป็นสภาวะลอจิก 1 ก็จะสร้างสัญญาณรีเซทขึ้นภายใน ที่เวลา S2P4 ของไซเคิลเครื่องถัดไป ข้อมูลที่แต่ละพอร์ทส่งออกมายังคงปรากฏที่พอร์ทจนกว่าจะเกิดการรีเซทขึ้นซึ่งต้องใช้เวลา 19 ไซเคิล ของสัญญาณจากออสซิลเลเตอร์นับตั้งแต่เวลา S5P2 ในไซเคิลของเครื่องที่พบสัญญาณรีเซท ในระหว่างเวลา 19 ไซเคิลนี้ก็ยังจะมีการ Fetch คำสั่งเข้าไปทำงานได้อยู่

สภาวะของสัญญาณลอจิกที่ขา RST จะถูกอ่านเข้าไปตรวจสอบที่เวลา S5P2 ของทุก ๆ ไซเคิลของเครื่องดังนั้นถึงแม้ว่าสัญญาณที่ขา RST จะมีลอจิกเป็น 1 มาก่อนก็จะยังไม่เกิดการตรวจสอบสัญญาณรีเซท ดังในรูปที่ 2.48 สัญญาณที่ขา RST จะมีลอจิกเป็น 1 มาตั้งแต่ State ที่ 6 ก็จะไม่เกิดอะไรขึ้นจนกระทั่ง 1 ไซเคิลของออสซิลเลเตอร์ต่อมาซึ่งเป็นเวลา S5P2 จึงจะเกิดการตรวจสอบสัญญาณที่ขา RST ถ้าคำสั่งนั้นมีการทำงานมากกว่า 1 ไซเคิลของเครื่อง 8051 ก็จะต้องทำงานในคำสั่งนั้นให้เสร็จสิ้นเสียก่อนจึงจะเริ่มการรีเซทได้ โดย 8051 จะดูสภาวะของสัญญาณที่ขา RST ของ S5P2 ในไซเคิลของเครื่องสุดท้ายเท่านั้น ดังนั้นใน S5P2 ของไซเคิลเครื่องแรก ๆ ในคำสั่งอาจมีสภาวะลอจิกที่ขา RST เป็น 1 แต่ที่ S5P2 ของไซเคิลของเครื่องสุดท้าย มีสภาวะลอจิกที่ขา RST เป็น 0 ก็จะไม่เกิดการรีเซท

ขึ้นที่เวลา S5P2 เมื่อตรวจสอบสภาวะสัญญาณที่ขา RST แล้วพบว่าเป็น 1 จะต้องรอไปจนถึงเวลา S4P2 ของไซเคิลของเครื่องถัดไปจึงจะทำให้สัญญาณรีเซทภายในเปลี่ยนสภาวะลอจิกจาก 0 เป็น 1 ในระหว่างเวลา S5P2 ที่ตรวจพบสัญญาณ RST มีลอจิกเป็น 1 จนถึง S4P2 ของไซเคิลของเครื่องถัดไปจะยังคงมีการ Fetch คำสั่งเข้าไปทำงานอีก 2 คำสั่ง เมื่อสัญญาณรีเซทภายในเปลี่ยนเป็น 1 ก็จะเริ่มการรีเซท โดยการเขียนข้อมูล 0 ไปยัง Special Function Register ทุกตัวยกเว้นพอร์ท 0 ถึงพอร์ท 3 Stack Pointer และรีจิสเตอร์ SBUF ดังตารางในรูปที่ 2.39 ระหว่างนี้ข้อมูลใน RAM ภายใน 8051 จะไม่เปลี่ยนแปลงข้อมูลในระหว่างการเขียนข้อมูลลงไปยัง SFR จะยังมีการ Fetch คำสั่งเข้ามาทำงานอีก 1 คำสั่งจนกว่าจะถึง S3P1 ของไซเคิลของที่ 2 (นับแต่ไซเคิลของเครื่องตรวจพบลอจิก 1 ที่ขา RST)ก็จะทำให้

สภาวะลอจิกที่ขา ALE และ PSEN ค้างอยู่ที่สภาวะลอจิก 1 และจะเป็นอย่างนี้จนกว่าสภาวะลอจิกที่ขา RST เป็น 0 เวลานั้นตั้งแต่พบสัญญาณลอจิก 1 ที่ขา RST ที่เวลา S5P2 จนถึงเวลาที่ ALE และ PSEN ค้างอยู่ที่ 1 จะเท่ากับ 19 ไชเคลิขของออสซิลเลเตอร์เมื่อสัญญาณที่ขา RST ถูกเปลี่ยนกลับเป็นลอจิก 0 8051 จะรออีก 1 ถึง 2 ไชเคลิขของเครื่องสัญญาณ ALE และ PSEN จะเริ่มเปลี่ยนแปลงเริ่มกระบวนการ Fetch คำสั่งเข้าไปทำงานเริ่มจากคำสั่งในหน่วยความจำสำหรับโปรแกรมตำแหน่ง 0000H

2.6.8 Special Function Register

ใน 8051 จะใช้วิธีการกำหนดชื่อให้กับตำแหน่งของหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายใน (Internal Data Memory) ที่เรียกว่า การ Symbolize เช่นการให้ชื่อหน่วยความจำแต่ละหน่วยในแต่ละ Bank ซึ่งอยู่ในช่วงหน่วยความจำตำแหน่ง 00H ถึง 1FH แล้วในคำสั่งจะอ้างอิงหน่วยความจำแต่ละหน่วย โดยการใช้ชื่อ R0, R1, R2, R3, R4, R5, R6 และ R7 หน่วยความจำตำแหน่งเหล่านี้ จะเรียกอีกอย่างหนึ่งว่าเป็นรีจิสเตอร์ ซึ่งมีหน้าที่ในการเก็บหรือพักข้อมูล หรือใช้สำหรับการกระทำบางอย่าง รีจิสเตอร์กลุ่มหนึ่งใน 8051 ที่เรียกว่า Special Function Register (SFR) เป็นรีจิสเตอร์ที่ใช้สำหรับงานเฉพาะ คือข้อมูลที่ถูกลำดับไปเก็บไว้ในรีจิสเตอร์เหล่านี้จะมีความหมายเฉพาะตัวของรีจิสเตอร์ ที่แต่ละตำแหน่งของ SFR อาจจะไม่ใช้เป็นหน่วยความจำ (RAM) แต่อาจเป็นตัวนับหน่วยความจำตำแหน่งหนึ่ง จึงเรียกการมองข้อมูลแต่ละตำแหน่งนี้ว่า Memory Map I/O รีจิสเตอร์กลุ่มนี้มีดังในรูปที่ 2.49

ในรูปที่ 2.49 ช่อง Symbol ทางด้านซ้ายจะเป็นลักษณะของรีจิสเตอร์ในช่องถัดมาคือชื่อของรีจิสเตอร์ตามสัญลักษณ์ที่อยู่ทางซ้าย ในช่องขวาสุดจะเป็นตำแหน่งของหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายใน 8051 ที่แทนด้วยชื่อ หรือสัญลักษณ์ทางซ้ายนั่นเอง เช่น ในบรรทัดแรกคือรีจิสเตอร์ชื่อ Accumulator ที่มีสัญลักษณ์ ACC รีจิสเตอร์นี้คือหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายใน 8051 ที่ตำแหน่ง 0E0H การอ่านหรือเขียนข้อมูลกับรีจิสเตอร์เหล่านี้สามารถทำได้โดยการใช้คำสั่งในกลุ่มการเคลื่อนย้ายข้อมูล (เช่น MOV A, #25H หรือ MOV 0E0H, #25H) และรีจิสเตอร์บางตัวในกลุ่มนี้สามารถใช้คำสั่งในกลุ่ม Boolean Instruction เพื่อการทำงานกับแต่ละบิตในรีจิสเตอร์เหล่านี้ได้ จากตารางในรูปที่ 2.49 รีจิสเตอร์ที่มีเครื่องหมาย * อยู่ข้างหน้าจะสามารถใช้คำสั่งในกลุ่ม Boolean Instruction จัดการกับแต่ละบิตได้ รีจิสเตอร์ที่มีเครื่องหมาย + นำหน้าหมายความว่า รีจิสเตอร์นั้นมีเฉพาะใน 80C52 และ 83C154 เท่านั้น ไม่มีใน 8051

~ Symbol	Name	Address
*ACC	Accumulator	CE0H
*B	B Register	CFOH
*PSW	Program Status Word	CDOH
SP	Stack Pointer	81H
DPTR	Data Pointer 2 Bytes	
DPL	Low Byte	82H
DPH	High Byte	83H
*P0	Port 0	80H
*P1	Port 1	90H
*P2	Port 2	CA0H
*P3	Port 3	CB0H
*IP	Interrupt Priority Control	CB8H
*IE	Interrupt Enable Control	CA8H
TMOD	Timer/Counter Mode Control	89H
*TCCN	Timer/Counter Control	88H
*+T2CON	Timer/Counter 2 Control	0C8H
TH0	Timer/Counter 0 High Byte	8CH
TL0	Timer/Counter 0 Low Byte	8AH
TH1	Timer/Counter 1 High Byte	8DH
TL1	Timer/Counter 1 Low Byte	8BH
+TH2	Timer/Counter 2 High Byte	0CDH
+TL2	Timer/Counter 2 Low Byte	0CCH
+RCAP2H	T/C 2 Capture Reg. High Byte	0CBH
+RCAP2L	T/C 2 Capture Reg. Low Byte	0CAH
*SCON	Serial Control	98H
SBUF	Serial Data Buffer	99H
PCON	Power Control	87H
*IOCON (1)	IO Control	F8H

+80C52 and 83c154 only

*bit addressable

(1) 83c154 only

รูปที่ 2.49 Special Function Register (SFR)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

DIRECT BYTE ADDRESS	BIT ADDRESS	SPECIAL FUNCTION REGISTER SYMBOL
0F0H	UDT T32 SERR T2C P3HZ P2HZ P1HZ ALP	TCOM
0F0H	F7 F6 F5 F4 F3 F2 F1 F0	
0E0H	E7 E6 E5 E4 E3 E2 E1 E0	ACC
0D0H	CY AC F0 RS1 RS0 OV F1 P	PSW
0CDH	NOT BIT ADDRESSABLE	TH2
0CCH	NOT BIT ADDRESSABLE	TL2
0CBH	NOT BIT ADDRESSABLE	RCAP2H
0CAH	NOT BIT ADDRESSABLE	RCAP2L
0C0H	TF2 EXF2 RCLK TCLK EXEN2 TR2 C7Y2 CP2R12	TCOM
0B0H	PCT - PT2 PS PT1 PX1 PT0 PX0	TP
0B0H	B7 B6 B5 B4 B3 B2 B1 B0	3
0A0H	EA - ET2 ES ET1 EX1 ET0 EX0	TE
0A0H	A7 A6 A5 A4 A3 A2 A1 A0	P2
99H	NOT BIT ADDRESSABLE	SBUF
90H	SM0 SM1 SM2 REN TB0 A00 T1 R1	SCOM
90H	97 96 95 94 93 92 91 90	P1
8DH	NOT BIT ADDRESSABLE	TH1
8CH	NOT BIT ADDRESSABLE	TH0
8BH	NOT BIT ADDRESSABLE	TL1
8AH	NOT BIT ADDRESSABLE	TL0
89H	NOT BIT ADDRESSABLE	TMOD
08H	TF1 TH1 TFO TRO IE1 IT1 IEO ITO	ICOM
07H	NOT BIT ADDRESSABLE	PCOM
03H	NOT BIT ADDRESSABLE	DPH
02H	NOT BIT ADDRESSABLE	DPL
01H	NOT BIT ADDRESSABLE	SP
00H	B7 B6 B5 B4 B3 B2 B1 B0	P0

รูปที่ 2.50 แผนภาพค่าตำแหน่งหน่วยความจำแต่ละบิต

รูปที่ 2.50 ในช่องสี่เหลี่ยมเล็ก ๆ จะเป็นตำแหน่งของบิตนั้นในแต่ละรีจิสเตอร์ เช่น ในช่องซ้ายสุดของรีจิสเตอร์ TCOM มีค่า 8FH ซึ่งเป็นค่าตำแหน่งบิต 7 ของหน่วยความจำ ตำแหน่ง 88H ถ้าต้องการทำให้บิตนี้มีค่าเป็น 0 ก็สามารถทำได้โดยใช้คำสั่ง

CLR 8FH

หรือจะทำให้บิตนี้เป็น 1 ก็ทำได้โดยคำสั่ง

SETB 8FH

รีจิสเตอร์ในกลุ่ม Special Function Register มีดังนี้

1. Accumulator ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 0E0H

รีจิสเตอร์นี้มีขนาด 8 บิต เป็นรีจิสเตอร์ที่ใ้ซ้มากร ซึ่งในรหัสคำสั่งช่วยจำจะอ้างอิงถึงรีจิสเตอร์นี้ โดยใช้สัญลักษณ์ A เช่น MOV A, #15H คำสั่งที่จะอ่านหรือเก็บข้อมูลกับหน่วยความจำภายนอกจะต้องกระทำผ่านรีจิสเตอร์นี้เท่านั้น เช่น MOVX @ RO, A หรือ

MOVX A, @RO เป็นต้น และข้อมูลที่อยู่ภายในรีจิสเตอร์นี้ก็สามารที่จะให้โปรแกรมตรวจสอบเพื่อกระโดดการทำงานไปยังตำแหน่งอื่นได้ เช่น JZ rel

2. B Register ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 0F0H

เป็นรีจิสเตอร์ขนาด B บิตที่ใช้ในคำสั่งการคูณ (MUL AB) และคำสั่งการหาร (DIV AB) เท่านั้น โดยรีจิสเตอร์ B นี้จะเป็นตัวเก็บคูณ และผลลัพธ์บิต 8 ถึง 15 ในคำสั่งการคูณ ส่วนในคำสั่งการหารนั้นรีจิสเตอร์ B จะเก็บตัวหารและผลหาร การเขียนข้อมูลไปยังรีจิสเตอร์นี้จะต้องใช้คำสั่งเคลื่อนย้ายข้อมูลไปยังตำแหน่ง 0F0H เช่น MOV 0F0H, 25H จะเป็นการกำหนดค่า 25H ให้กับรีจิสเตอร์ B

3. Program status word ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 0D0H

เป็นรีจิสเตอร์ขนาด 8 บิต ที่แต่ละบิตจะบอกสถานะต่าง ๆ แแต่บของ PSW จะสามารถกำหนดให้เป็น 1 หรือ 0 ได้ด้วยคำสั่ง SETB หรือ CLR ตามลำดับค่าตำแหน่งบิต 0 ถึงบิต 7 ของรีจิสเตอร์ PSW เท่ากับ D0H ถึง D7H ตามลำดับ

4. Stack Pointer ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 081H

เป็นรีจิสเตอร์ 8 บิต รีจิสเตอร์นี้จะใช้ชี้ตำแหน่งหน่วยความจำภายใน 8051 ที่ใช้เก็บตำแหน่ง (Address) เดิมของโปรแกรมก่อนทำงานคำสั่ง CALL หรือตำแหน่งที่จะใช้เก็บข้อมูลด้วยคำสั่ง PUSH และตำแหน่งที่จะอ่านข้อมูลออกมาในคำสั่ง POP เมื่อทำการรีเซต 8051 โดยการป้อนสัญญาณสถานะลอจิก 1 เข้าไปที่ขา RST ของ 8051 จะทำให้ข้อมูลในรีจิสเตอร์นี้มีค่าเป็น 07H หมายความว่ารีจิสเตอร์ SP ชี้หน่วยความจำภายใน 8051 ที่ตำแหน่ง 07H ค่าของ SP จะเปลี่ยนแปลงไปโดยการใช้คำสั่งเคลื่อนย้ายข้อมูลหรือการทำงานของคำสั่ง PUSH, POP และ CALL

5. Data Pointer Register ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 82H และ 83H

รีจิสเตอร์ DPTR มีขนาด 16 บิต หน้าทีของรีจิสเตอร์นี้ก็คือใช้สำหรับชี้ตำแหน่งความจำรีจิสเตอร์ DPTR นี้สามารถใช้อ้างอิงตำแหน่งหน่วยความจำได้สูงสุด 60 x 1024 ตำแหน่ง เช่นคำสั่ง MOVX A, @DPTR หรือใช้ชี้ตำแหน่งโปรแกรมที่ต้องการกระโดดเข้าไปทำงานเช่นคำสั่ง JMP @A+DPTR รีจิสเตอร์ DPTR นี้ประกอบด้วยรีจิสเตอร์ขนาด 8 บิต 2 ตัว คือ DPH ซึ่งอยู่ในตำแหน่ง 83H และ DPL ซึ่งอยู่ในตำแหน่ง 82H ในหน่วยความจำ

สำหรับข้อมูลภายใน 8051 ดังนั้นการแก้ไขข้อมูลในรีจิสเตอร์ DPTR จึงทำได้ทั้งทีละ 16 บิต เช่นคำสั่ง MOV OPTR, #data 16 หรือจัดการทีละ 8 บิต โดยการแก้ไขข้อมูลใน DPH หรือ DPL ด้วยคำสั่ง MOV 83H, #data8 หรือ MOV 82H, #data8

6. PORT 0 ถึง 3 ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 80H, 90H, 0A0H, 0B0H

Special Function Register ชื่อ P0, P1, P2 หรือ P3 เป็นรีจิสเตอร์ขนาด 8 บิต ของหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายใน 8051 ที่ตำแหน่ง 80H, 90H, 0A0H และ 0B0H ตามลำดับ การเขียนข้อมูลลงไปยังหน่วยความจำแต่ละตำแหน่งเป็นการส่งข้อมูลไปยังพอร์ทนั้น ๆ ของ 8051 ข้อมูลที่เขียนออกไปจะถูก LATCH ก้างไว้และปรากฏที่แต่ละบิตของพอร์ท เช่น MOV 80H, #18H จะปรากฏสถานะลอจิก LLLHLLLL ที่ขาบิต 7 ถึง 0 ของพอร์ท 0 ตามลำดับในการอ่านข้อมูลจากรีจิสเตอร์แต่ละตัวก็จะเป็นการอ่านสถานะลอจิกของสัญญาณที่ปรากฏอยู่ที่แต่ละขาของพอร์ทนั้น ๆ เช่น MOV A, 80H เป็นการอ่านสถานะลอจิกจากพอร์ท 0 เข้ามายัง Accumulator การอ่านข้อมูลจากพอร์ทจะต้องเขียนข้อมูล 11111111B ไปไว้ที่พอร์ทนั้น ๆ เสียก่อน ของพอร์ท 0 ถึง 3 จะสามารถแก้ไขเปลี่ยนแปลงได้โดยคำสั่ง SET B bit และ CLR bit

7. Serial Data Buffer ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 99H

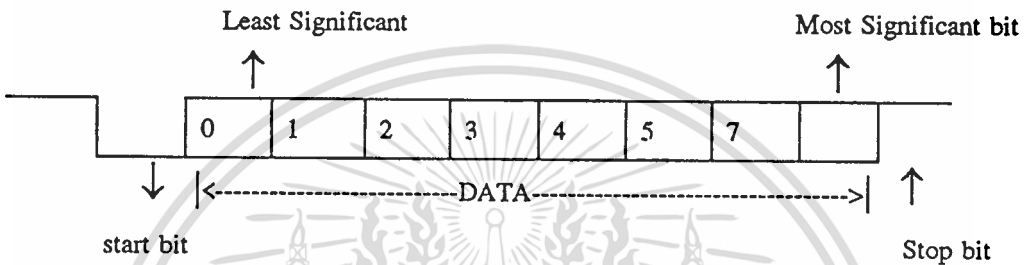
รีจิสเตอร์นี้มีขนาด 8 บิต และมีตำแหน่งของหน่วยความจำสำหรับข้อมูลภายใน 8051 เท่ากับ 99H โครงสร้างภายในแล้วรีจิสเตอร์นี้มี 2 ตัวที่มีชื่อเดียวกัน ตัวหนึ่งสำหรับเก็บข้อมูลที่จะส่งแบบอนุกรมออกจาก 8051 จึงเรียกว่ามีการทำงานแบบ Full Duplex เพราะสามารถส่งและรับข้อมูลได้ในเวลาเดียวกัน เนื่องจากมีรีจิสเตอร์สำหรับส่งและรับแยกออกจากกัน ข้อมูลที่ต้องการจะส่งออกก็ให้เขียนไปยังรีจิสเตอร์ SBUF แล้วสั่งงานให้ส่งข้อมูลออกมา ข้อมูลในรีจิสเตอร์จะเริ่มส่งออก โดยเริ่มจากบิต 0 ถึง 7 ตามลำดับ ถ้าข้อมูลมีข้อมูลเข้ามาทางขา RXD ก็จะถูกเก็บไปไว้ในรีจิสเตอร์นี้โดยถือว่าข้อมูลบิตแรกที่เข้ามา คือ บิต 0

Serial Port จะสามารถกำหนดให้การทำงานรับ-ส่งข้อมูลแบบอนุกรมได้ 4 โหมด (MODE) โดยการกำหนดให้รีจิสเตอร์ SCON (Serial Control Register) ซึ่งจะอธิบายต่อไปในข้อ 8 แต่ละโหมดการทำงานของ Serial Port มีดังนี้

MODE 0 : ในโหมดนี้จะมีการรับหรือส่งข้อมูลแบบอนุกรมทางขา RXD และขา TXD จะส่งสัญญาณ Clock ที่ใช้สำหรับเลื่อน (Shift) ข้อมูล 1 ชุดของข้อมูลจะประกอบ

ด้วยข้อมูล 8 บิตเท่านั้นและจะเริ่มการรับ-ส่งข้อมูลจากบิต 0 จนถึงบิต 7 ตามลำดับ อัตราการส่งข้อมูลแบบอนุกรมจะเท่ากับ $1/12$ เท่าของความถี่สัญญาณนาฬิกาที่ใช้กับ 8051

MODE 1 : ข้อมูลที่รับ-ส่ง 1 ชุดในโหมดนี้จะมี 10 บิต ผ่านทางขา RXD และ TXD ตามลำดับ เริ่มต้นการรับส่งข้อมูลด้วย Start bit 1 บิต (ลอจิกเป็น 0), ข้อมูล 8 บิต (เริ่มจากบิต 0), Stop bit 1 บิต (ลอจิก 0) การส่งข้อมูลโหมดนี้มีดังรูปที่ 2.51

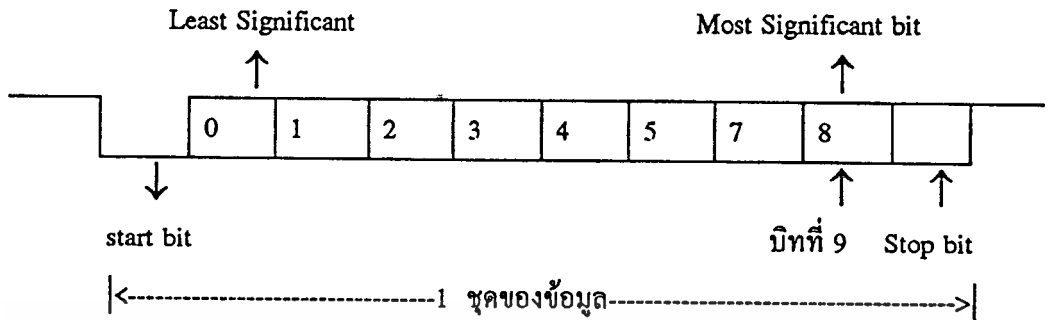


รูปที่ 2.51 ชุดข้อมูลอนุกรมในโหมด 1

เมื่อรับข้อมูลอนุกรมเข้ามาข้อมูล 8 บิต จะถูกเก็บในรีจิสเตอร์ SBUF และ Stop Bit จะถูกเก็บไปที่บิต RB8 ในรีจิสเตอร์ SCON ในการส่งข้อมูลออกก็จะเขียนข้อมูลที่ต้องการส่งไปยังรีจิสเตอร์ SBUF อัตราการส่งข้อมูลในโหมดนี้สามารถกำหนดได้ตามต้องการโดยจะขึ้นกับการเกิด Overflow ใน Timer 1

MODE 2 : การรับ-ส่งข้อมูลของโหมด 2 1 ชุดจะมี 11 บิต จะส่งออกผ่านทางขา TXD และรับเข้าทางขา RXD ข้อมูลแต่ละชุดจะเริ่มต้นด้วย Start bit 1 บิต, ข้อมูล 8 บิต (เริ่มจากบิต 0), ข้อมูลบิตที่ 9 จำนวน 1 บิต และ Stop Bit อีก 1 บิต ข้อมูลบิตที่ 9 ที่จะส่งออกนี้สามารถกำหนดได้ว่าจะให้เป็น 1 หรือ 0 โดยการกำหนดในบิต RB8 ของรีจิสเตอร์ SCON บิตนี้มีประโยชน์มากในการส่งข้อมูลแบบอนุกรมเช่นอาจส่งค่าพาริตีของข้อมูลไปเป็นบิตที่ 9 เพื่อว่าเมื่อปลายทางรับข้อมูลแล้วจะได้ใช้ตรวจสอบว่าข้อมูลที่รับเข้ามา 8 บิตมีพาริตีบิต ตรงกับบิตที่ 9 หรือไม่ ถ้าไม่ตรงก็แสดงว่ามีข้อผิดพลาดเกิดขึ้นระหว่างการส่งข้อมูล เมื่อรับข้อมูลเข้ามานั้นข้อมูลบิตที่ 9 ก็จะถูกนำไปเก็บในบิต RB8 ของรีจิสเตอร์ SCON ชุดข้อมูลที่รับ-ส่งมีดังรูปที่ 2.52

อัตราการส่งข้อมูลจะกำหนดให้เป็น $1/32$ หรือ $1/64$ เท่าของความถี่สัญญาณนาฬิกาที่ใช้กับ 8051 โดยการกำหนดบิต SMOD ในรีจิสเตอร์ PCON MODE 3 : การส่งข้อมูลโหมดนี้ 1 ชุดมี 11 บิต เหมือนกับโหมด 2 ทุกประการแตกต่างกันตรงอัตราการส่งข้อมูลเท่านั้น คือ



รูปที่ 2.52 ชุดข้อมูลอนุกรมในโหมด 2

อัตราการส่งข้อมูลในโหมด 3 นี้ สามารถกำหนดได้ตามต้องการ โดยจะขึ้นกับการเกิด Overflow ใน Timer 1 เหมือนกับโหมด 1

8. SCON (Serial Port Control Register).

ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 98H

รีจิสเตอร์ SCON มีขนาด 8 บิต ใช้สำหรับควบคุมการส่งและรับข้อมูลผ่านทาง Serial Port แต่ละบิตของข้อมูลในรีจิสเตอร์นี้มีความหมายเฉพาะดังรูปที่ 2.53

SCON : SERIAL PORT CONTROL REGISTER BIT ADDRESSABLE.

SM0	SM1	SM2	REN	TB8	RB8	TI	RI
-----	-----	-----	-----	-----	-----	----	----

SM0 SCON.7 Serial Port mode specifier. (NOTE 1).

SM1 SCON.6 Serial Port mode specifier. (NOTE 1).

SM2 SCON.5 Enables the Multiprocessor communication feature in mode 2&3. in mode 2 or 3. if SM2 is set to 1 then RI will not be activated if the received 9th data bit (RB8) is 0. in mode 1. if SM2=1 then RI will not be activated if a valid stop bit was not received in mode 0. SM2 should be 0. (See Table 9).

REN SCON.4 Set/cleared by software to Enable/Disable reception.

TB8 SCON.3 The 9th bit that will be transmitted in modes 2&3. Set/Cleared by software.

RB8 SCON.2 In modes 2 & 3. is the 9th data bit that was received. In mode

1.if SM2=0.RB8 is the stop bit that was received. in mode 0. RB8 is not used.

- TI SCON.1 Transmit interrupt flag. Set by hardware at the end of the 8th bit time in mode 0. or at the beginning of the stop bit in the other modes. Must be cleared by software.
- RI SCON.0 Receive interrupt flag. Set by hardware at the end of the 8th bit time in mode 0. or halfway through the stop bit time in the other modes (except see SM2). Must be cleared by software.

NOTE 1 :

SM0	SM1	Mode	Description	Baud Rate
0	0	0	SHIFT REGISTER	Fosc./12
0	1	1	8 - Bit UART	Variable
1	0	2	9 - Bit UART	Fosc./64 or Fosc./32
1	1	3	9 - Bit UART	Variable

SERIAL PORT SET-UP :

MODE	SCON	SM2 VARIATION
0	10H	
1	50H	Single Processor
2	90H	Environment
3	D0H	(SM2 = 0)
0	NA	
1	70H	Multiprocessor
2	B0H	Environment
3	F0H	(SM2 = 1)

รูปที่ 2.53 Serial Port Control Register (SCON) (ต่อ)

ในรูปที่ 2.53 บิต RI จะเป็นชื่อของบิต 0 และ SMO จะเป็นบิต 7 ของรีจิสเตอร์ SCON ซึ่งความหมายหรือการทำงานของแต่ละบิตมีดังนี้

RI Receive Interrupt Flag

บิตนี้จะถูกกำหนดโดยฮาร์ดแวร์ให้มีค่าเป็น 0 หรือ 1 โดยที่ในการรับข้อมูลโหมด 0 นั้นบิต RB8 จะมีค่าเป็น 1 เมื่อมีข้อมูลเข้ามาครบทั้ง 8 บิต ส่วนในโหมดอื่นบิต RB8 จะเป็น 1 ก็ต่อเมื่อข้อมูลเข้ามาถึงเวลาครึ่งหนึ่งของ Stop Bit (ยกเว้นบางกรณีให้ดูที่เรื่องบิต SM2 ของรีจิสเตอร์ SCON) บิตนี้จะสามารถ Clear ให้มีค่าเป็น 0 ได้ โดยใช้คำสั่ง CLR bit โดยค่าตำแหน่งของบิตมีค่าเท่ากับ 98H บิตนี้มีประโยชน์ให้รู้ว่าข้อมูลได้เข้ามาอยู่ใน SBUF ครบทั้งชุดแล้วพร้อมที่ CPU จะอ่านไปเก็บในหน่วยความจำต่อไป หรืออาจกำหนดค่าในรีจิสเตอร์ IE และ IP เพื่อเมื่อมีข้อมูลมาทางพอร์ตอนุกรมแล้วจะทำให้เกิดการขัดจังหวะ (Interrupt) การทำงานของโปรแกรมหลัก (Main Program) แล้วกระโดดไปทำงานในโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะ (Interrupt Service Routine)

TI Transmit Interrupt Flag

ค่าในบิต TI จะถูกกำหนดให้เป็น 1 หรือ 0 ด้วยฮาร์ดแวร์ โดยในการส่งข้อมูลแบบอนุกรมโหมด 0 บิตนี้ จะเป็น 1 เพื่อจะบอกว่าการส่งข้อมูลในรีจิสเตอร์ SBUF ออกไปทางพอร์ตอนุกรมครบทั้ง 8 บิต แต่ถ้าเป็นการส่งข้อมูลแบบอนุกรมในโหมดอื่นจะทำให้ข้อมูลในบิต TI เป็น 1 เมื่อเริ่มการส่ง Stop bit ข้อมูลบิตนี้จะสามารถ Clear เป็น 0 ได้ด้วยคำสั่ง CLR bit โดยที่ค่าตำแหน่งของบิตนี้เท่ากับ 99H บิตนี้ยังมีประโยชน์เพื่อบอกว่าการส่งข้อมูลจาก SBUF ออกไปทางพอร์ตอนุกรมนั้นสิ้นสุดแล้วพร้อมที่จะให้โปรแกรมเขียนข้อมูลลงไปยัง SBUF สำหรับการส่งออกไปได้ นอกจากนี้การกำหนดค่าในรีจิสเตอร์ IE และ IP ยังสามารถที่จะกำหนดให้เกิดการขัดจังหวะการทำงานของโปรแกรมได้เมื่อบิตนี้ถูกฮาร์ดแวร์ทำให้มีค่าเป็น 1

RB8

เมื่อมีการกำหนดให้รับข้อมูลในโหมด 2 และ 3 จะใช้บิตนี้สำหรับเก็บข้อมูลบิตที่ 9 ที่เข้ามาทางพอร์ตอนุกรม ส่วนในโหมด 1 นั้นบิตนี้จะเก็บ Stop bit ซึ่งมีค่าเป็น 1 นั้นเอง ในโหมด 0 บิตนี้จะไม่ถูกใช้งาน ค่าตำแหน่งของบิตนี้คือ 9AH

TB8

ในการส่งข้อมูลแบบอนุกรมโหมด 2 และ 3 จะใช้บิตนี้เก็บข้อมูลบิตที่ 9 ส่วนโหมดอื่นจะไม่ใช้งานบิตนี้ การกำหนดค่าในบิตนี้สามารถทำได้โดยใช้คำสั่ง SETB bit หรือ CLR bit ค่าตำแหน่งของบิตนี้คือ 9BH

REN Receive Enable

เป็นบิตที่จะใช้กำหนดให้ทำการรับข้อมูลเข้ามาจากทางพอร์ตอนุกรม (Serial Port) หรือไม่ถ้าบิตนี้เป็น 1 ก็จะได้รับข้อมูลเข้ามา แต่ถ้าเป็น 0 ก็จะไม่รับข้อมูลที่ขา RXD เข้ามา การให้บิตนี้เป็น 1 หรือ 0 ทำได้โดยใช้คำสั่ง SETB bit หรือ CLR bit ค่าตำแหน่งของบิตนี้คือ 9CH

SM2

เป็นบิตสำหรับควบคุมการทำงานของฮาร์ดแวร์ที่จะทำให้บิต RI เป็น 1 หรือไม่ ในกรณีที่บิต SM2 เป็น 0 ค่าในบิต RI ก็จะเป็นไปตามที่ได้อธิบายมาแล้วในเรื่องบิต RI แต่ถ้าบิต SM2 = 1 โหมด 2 และ 3 ซึ่งปกติแล้วบิต RI จะเป็น 1 เมื่อข้อมูลบิตที่ 9 เข้ามาเป็น 0 จะไม่ทำให้บิต RI มีค่าเป็น 1 (คือบิต RI จะเป็น 0)

ในโหมด 1 บิต RI มีค่าเป็น 1 เมื่อข้อมูล Stop Bit เข้ามายังพอร์ตอนุกรมถูกต้องแต่ถ้า Stop bit ไม่เข้ามายังพอร์ตอนุกรมอันอาจเกิดจากปัญหาในการส่งข้อมูลแล้วบิต RI จะมีค่าเป็น 0

ในโหมด 0 บิตนี้จะมีค่าเป็น 0 เสมอ

SM0, SM1

เป็น 2 บิตที่ใช้งานร่วมกันเพื่อกำหนดโหมดของการรับ-ส่งข้อมูลของพอร์ตอนุกรม ค่าใน 2 บิตนี้จะกำหนดโหมดได้ดังนี้

SM0	SM1	MODE	Description
0	0	0	Shift register
0	1	1	8-bit UART
1	0	2	9-bit UART
1	1	3	9-bit UART

9. TIMER Register TH0, TLO, TH1, TLI

ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 8CH, 8AH, 8DH, 8BH

ใน 8051 จะมีวงจร Timer อยู่ 2 ชุด คือ Timer 1 (8052 จะมี Timer 2 อีก 1 ชุด) ใน Timer แต่ละชุดจะมีรีจิสเตอร์ขนาด 8 บิต อยู่ 2 ตัว เพื่อเก็บค่าการนับของ Timer ได้สูงสุดถึง 16 บิต ใน Timer 0 รีจิสเตอร์ TH1, TL1 TLx (x หมายถึง 0 หรือ 1) จะเก็บค่าของการนับ 8 บิตล่างและ THx จะเก็บค่าของการนับ 8 บิตบน ผู้ใช้จะสามารถทราบการทำงานของวงจร Timer ในโหมด Timer หรือโหมด Counter ได้โดยการกำหนดในรีจิสเตอร์ชื่อ TMOD (Timer/Counter Mode Control Register) การทำงานเป็น Timer นั้นจะให้รีจิสเตอร์ใน Timer 0 หรือ 1 ทำการนับจำนวนไซเคิล (Cycle) ของสัญญาณนาฬิกาที่ผ่านวงจรหาร 12 ดังรูปที่ 2.55 เมื่อการนับครบถึงค่าสูงสุดที่รีจิสเตอร์ TLx และ THx จะเก็บได้คือค่า FFFFH แล้วยังนับต่อไปค่าที่ได้จากการนับจะเป็น 0000H ทำให้เกิดการ Set บิตบางบิตในรีจิสเตอร์ TCON เพื่อบอกสถานะ Timer Overflow นี้ ในการให้วงจร Timer ทำงานเป็น Counter ก็คือการใช้รีจิสเตอร์ THx และ TLx ทำการนับจำนวนไซเคิลของสัญญาณที่เข้ามาทางขา T0 หรือ T1 ของ 8051 สัญญาณที่เข้ามาทางขา T0 หรือ T1 อาจจะมาจากรูปกรณ์ตรวจจับ (Sensor) ก็ได้แต่สถานะของสัญญาณนี้จะต้องมีระดับโวลต์แดงของสถานะลอจิก 0 หรือ 1 เป็นแบบ TTL คือลอจิก 0 จะต้องมีโวลต์แดงไม่เกิน 0.6 โวลต์ และลอจิก 1 จะต้องมีโวลต์แดงมากกว่า 2.4 โวลต์

10. TMOD Timer/Counter mode register

ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 89H

TMOD เป็นรีจิสเตอร์ขนาด 8 บิต ที่มีหน้าที่ควบคุมการทำงานของ Timer 0 และ Timer 1 แต่ละบิต ในรีจิสเตอร์นี้มีความหมายเฉพาะดังรูปที่ 2.54

GATE	C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0
------	-----	----	----	------	-----	----	----

|<-----Timer 1----->|<-----Timer 0----->|

GATE When TRx (in TCON) is set and GATE=1. TIMER/COUNTERx will run only while

iNTx pin is high (hardware control). When GATE=0. TIMER/COUNTERx will run only while TRx=1 (software control).

C/T Timer or Counter selector. Cleared for Timer operation (input from internal system clock). Set for Counter operation (input from Tx input pin).

M1 Mode selector bit. (NOTE 1)

M0 Mode selector bit. (NOTE 1)

NOTE 1 :

M1	M0	Operating Mode	
0	0	0	13-bit Timer
0	1	1	16-bit Timer/Counter
1	0	2	8-bit Auto-Reload Timer/Counter
1	1	3	(Timer 0) TL0 is an 8-bit Timer/Counter controlled by the standard Timer 0 control bits. TH0 is an 8-bit Timer and is controlled by Timer 1 control bits.
1	1	3	(Timer 1) Timer/Counter 1 stopped.

รูปที่ 2.54 TMOD Timer/Counter Mode Register

ในรูปที่ 2.54 M0 เป็นชื่อของบิต 0 และ GATE ทางซ้ายสุดเป็นชื่อของบิต 7 รีจิสเตอร์นี้แบ่งข้อมูลออกเป็น 2 ชุด ชุดละ 4 บิต คือบิต 0-3 ใช้สำหรับควบคุมการทำงานของ Timer 0 และบิต 4-7 ใช้ควบคุมการทำงานของ Timer 1 หน้าที่ในการควบคุม Timer ของแต่ละบิตที่มีชื่อเดียวกันจะเหมือนกัน

GATE เป็นบิตที่ใช้ควบคุมให้ Timer ทำงานหรือไม่ ถ้าบิตนี้ของ Timer x ถูกตั้งเป็น 1 จะทำให้ Timer ทำงานก็ต่อเมื่อที่ขา INTx มีสถานะลอจิกเป็น 1 และบิต TRx ในรีจิสเตอร์ TCON เป็น 1 ด้วย

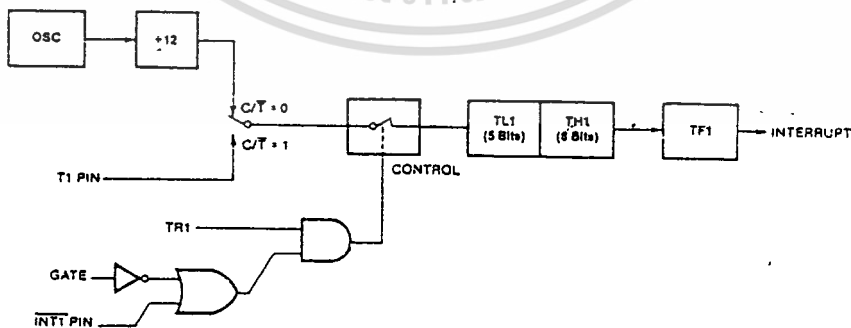
C/T บิตนี้ใช้สำหรับเลือกการทำงานของ Timerว่าจะใช้เป็น Timer หรือ Counter ถ้าบิตนี้เป็น 1 ก็หมายความว่าเลือกการทำงานเป็น Counter ซึ่งจะนับจำนวนไซเคิลของสัญญาณที่เข้ามาทางขา Tx

M1, M0 เป็น 2 บิตที่ใช้ร่วมกันเพื่อเลือกโหมดการทำงานของ Timer การทำงาน โหมด 0, 1 และ 2 ของ Timer จะเหมือนกับ Timer 1 แต่ในโหมด 3 การทำงานของทั้งสองจะต่างกัน ค่าใน M1 และ M0 จะเลือกโหมดการทำงานดังนี้

M1	M0	การทำงาน
0	0	โหมด 0 รีจิสเตอร์ THx และ TLx ทำตัวเป็นคานับ 13 บิต ค่าจากการนับ 8 บิตบนมาจาก 8 บิตของ THx และอีก 5 บิตล่างมาจากค่า 5 บิตล่างของรีจิสเตอร์ TLx โดยที่ 3 บิตบนของ TLx จะไม่ต้องสนใจเลย
0	1	โหมด 1 รีจิสเตอร์ THx และ TLx ทำตัวเป็นคานับ 16 บิตค่าจากการนับ 8 บิตบนอยู่ในรีจิสเตอร์ THx และค่าจากการนับ 8 บิตล่างอยู่ในรีจิสเตอร์ TLx
1	0	โหมด 2 ในการนับของรีจิสเตอร์ TLx ขนาด 8 บิต เมื่อนับถึงค่าสูงสุดคือ FFH เมื่อทำการนับต่อไปจะเกิดการ Overflow แล้วก็จะ "Reload"เอาข้อมูลจาก THx เข้าไปยัง TLx เพื่อเป็นค่าเริ่มต้นในการนับครั้งต่อไป
1	1	โหมด 3 การทำงานของ Timer 0 และ Timer 1 จะต่างกันดังที่จะกล่าวต่อไป

การทำงานของแต่ละโหมดจะมีรายละเอียดดังนี้

โหมด 0



รูปที่ 2.55 Timer Mode 0 : 13 bit count

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

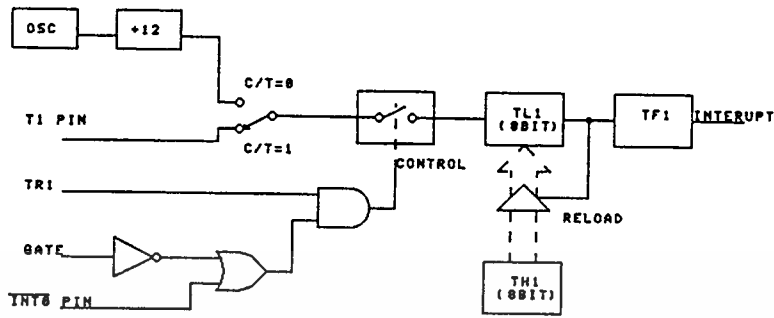
รูปที่ 2.55 เป็นไคอะแกรมของวงจร Timer ภายใน 8051 ที่ทำงานในโหมด 0 ซึ่ง Timer 0 และ Timer 1 ก็จะมีการทำงานเหมือนกันทุกประการ ในการอธิบายนี้จะใช้วงจรของ Timer 1 จากรูปจะเห็นสวิทช์ C/T ซึ่งถ้ากำหนดค่าในบิต C/T ของ TMOD เป็น 0 จะทำให้สวิทช์อยู่ในตำแหน่งบนเพื่อให้สัญญาณนาฬิกาที่ออกจากวงจรออสซิลเลเตอร์ผ่านวงจรหาร 12 ไปยังสวิทช์ Control ถ้าออสซิลเลเตอร์ผลิตสัญญาณนาฬิกาความถี่ 12 เมกะเฮิรตซ์ก็จะมีสัญญาณความถี่ 1 เมกะเฮิรตซ์ออกจากวงจรหาร 12 ถ้าบิต C/T เป็น 1 จะทำให้สวิทช์ C/T อยู่ในตำแหน่งข้างล่าง เพื่อให้สัญญาณที่เข้ามาทาง T1 (หรือ T0 ถ้าเป็น Timer 0) ผ่านไปยังสวิทช์ Control สัญญาณที่เข้ามายังสวิทช์ Control จะส่งผ่านไปยังวงจรมับหรือไมก็ขึ้นอยู่กับสัญญาณควบคุมที่ออกมาจาก AND GATE ถ้าบิต TR1 (หรือ TR0 ถ้าเป็น Timer 0) ในรีจิสเตอร์ TCON เป็น 0 จะทำให้สถานะของสัญญาณที่ออกมาจาก AND GATE เป็น 0 เสมอ และจะไม่มีสัญญาณใดออกจากสวิทช์ Control ไปยังวงจรมับเลข รีจิสเตอร์ TL1 และ TH1 จะไม่ทำงานแต่ถ้าบิต TR1 เป็น 1 จะทำให้สถานะของสัญญาณออกจาก AND GATE ไปควบคุมสวิทช์ Control ขึ้นกับสถานะของสัญญาณ INT1 (หรือ INTO ถ้าเป็น Timer 0) และข้อมูลที่บิต GATE ของรีจิสเตอร์ TMOD ถ้าบิต GATE เป็น 0 หรือสัญญาณที่ขา INT1 มีสถานะลอจิกเป็น 1 จะทำให้สัญญาณควบคุมสวิทช์ Control เป็น 1 ทำให้มีสัญญาณออกไปยังคว้นับรีจิสเตอร์ TL1 และ TH1 (หรือ TL0 และ TH0 ถ้าเป็น Timer 0) รีจิสเตอร์ TH1 จะทำการนับโดยมีการนับเพียง 5 บิตเท่านั้น (ทำหน้าที่เป็นวงจร Prescaler ขนาด 5 บิต) ซึ่งนับได้ตั้งแต่ 0 ถึง 31 เมื่อ TL1 นับสัญญาณที่ออกจากสวิทช์ Control ครบ 32 ไชเคิลจะมีสัญญาณส่งไปยัง TH1 ไชเคิลบิต 5 ถึง 7 ของ TLx ที่ไม่ได้ใช้งานก็就不用สนใจ การทำงานของ Timer 0 และ 1 ในโหมดนี้จะเหมือนกับการทำงานของ Timer ในไมโครคอนโทรลเลอร์เบอร์ 8048 ทุกประการ

โหมด 1

ในโหมดนี้จะมีการทำงานของวงจรภายในของ Timer 0 หรือ 1 เหมือนกับโหมด 0 ทุกประการแตกต่างกันที่ TLx จะถูกใช้งานทั้ง 8 บิต ทำให้ผลการนับใน TLx และ THx จะมีถึง 16 บิต

โหมด 2

ในรูปที่ 2.56 เป็นไคอะแกรมของวงจร Timer 1 ใน 8051 ที่ทำงานโหมด 2 Timer 0 และ Timer 1 มีการทำงานในโหมด 2 เหมือนกันโดยจะสามารถกำหนดให้ทำหน้าที่เป็น Timer หรือ Counter ได้โดยบิต C/T และควบคุมการนับได้โดยข้อมูลในบิต TR1 และ GATE ในรีจิสเตอร์ TMOD กับสัญญาณที่ขา INTx เมื่อเริ่มการทำงานข้อมูลในรีจิสเตอร์ TH1 จะถูก



รูปที่ 2.56 Timer Mode 2

โหลด (Load) ไปยังรีจิสเตอร์ TL1 ทำให้รีจิสเตอร์ TH1 และ TL1 มีค่าเหมือนกัน เมื่อเกิดการนับจำนวนไซเคิลของสัญญาณที่ออกจากสวิทช์ Control จะทำให้ค่าจากการนับเป็นรีจิสเตอร์ TL1 เพิ่มขึ้นไปเรื่อย ๆ ทีละ 1 จนถึง 0FFH ในการนับครั้งต่อไปจะทำให้บิต TF1 ในรีจิสเตอร์ TCON ไม่เป็น 1 และข้อมูลในรีจิสเตอร์ TH1 จะถูกโหลดไปยังรีจิสเตอร์ TL1 เพื่อเป็นค่าเริ่มต้นการนับต่อไป

โหมด 3

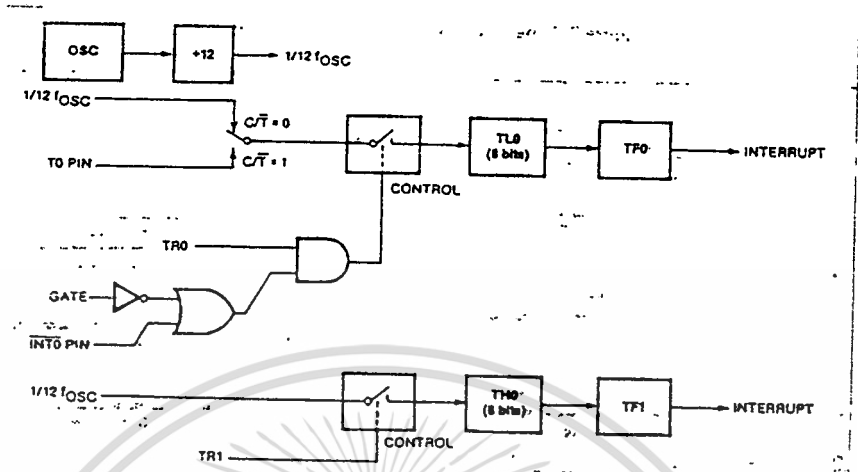
การทำงานโหมด 3 ของ Timer 0 และ 1 จะต่างกัน

Timer 1 ในโหมด 3 จะไม่ทำงาน

Timer 0 ในโหมด 3 จะทำงานเป็นตัวนับที่เสมือนมีตัวนับ 8 บิตอยู่ 2 ตัวคือ TLO และ TH0 ทำงานแยกกันดังรูปที่ 2.56

รีจิสเตอร์ TLO จะเป็นตัวนับ 8 บิต ที่มีการนับสัญญาณจากออสซิลเลเตอร์หารด้วย 12 หรือนับสัญญาณที่เข้ามาทางขา T0 ขึ้นกับบิต C/T ในรีจิสเตอร์ TMOD และการนับจะควบคุมโดยบิต TR0 และ GATE ในรีจิสเตอร์ TMOD กับสถานะลอจิกของสัญญาณที่ขา INTO เหมือนกับการทำงานโหมด 0, 1 และ 2 แต่ค่าจากการนับสิ้นสุดจะมีเพียง 255 เท่านั้น เมื่อค่าการนับเปลี่ยนจาก 0FFH เป็น 00H คือเกิดการ overflow จะทำให้บิต TFO ถูก SET เป็น 1 และอาจเกิดการขัดจังหวะ (Interrupt) การทำงานของโปรแกรมได้ถ้ามีการกำหนดค่าในรีจิสเตอร์ IE และ IP

ตัวนับอีกตัวคือรีจิสเตอร์ TH0 จะทำงานในโหมดของ Timer เท่านั้น คือจะนับจำนวนไซเคิลของสัญญาณที่ออกจากออสซิลเลเตอร์แล้วหารด้วย 12 การนับจะควบคุมได้ด้วยบิต



รูปที่ 2.57 Timer 0 Mode 3

TR1 ในรีจิสเตอร์ TMOD ถ้าบิตนี้เป็น 1 ก็จะมีสัญญาณเข้าไปยัง TH0 แต่ถ้าบิตนี้เป็น 0 ก็จะไม่มีการเข้าไปยัง TH0

11. TCON Timer Control Register ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 088H

รีจิสเตอร์ขนาด 8 บิตนี้ใช้ควบคุมการทำงานและบอกสถานะของ Timer 0 และ Timer 1 แต่บิตของรีจิสเตอร์จะทำงานต่างกันดังรูปที่ 2.58

ในรูปที่ 2.58 TO เป็นชื่อของบิต 0 และ TF เป็นชื่อของบิต 7 ในรีจิสเตอร์ TCON แต่ละบิตมีหน้าที่การทำงานดังนี้

IT0 Interrupt 0 เป็นบิตที่จะใช้กำหนดวิธีการขัดจังหวะโปรแกรม อันเนื่องมาจากสถานะของสัญญาณที่เข้ามาทางขา INTO

ถ้า IT0 เป็น 1 จะเกิดการขัดจังหวะโปรแกรม ถ้าสถานะของสัญญาณที่ขา INTO เปลี่ยนจาก 1 เป็น 0

ถ้า IT0 เป็น 0 จะเกิดการขัดจังหวะโปรแกรม ถ้าสถานะของสัญญาณที่ขา INTO เป็น 0

IT1 Interrupt 1 เป็นบิตที่จะใช้กำหนดวิธีการขัดจังหวะโปรแกรมอันเนื่องมาจากสถานะของสัญญาณที่เข้ามาทางขา INT1

	TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0
TF1	TCON.7							
TR1	TCON.6							
TF0	TCON.5							
TR0	TCON.4							
IE1	TCON.3							
IT1	TCON.2							
IE0	TCON.1							
IT0	TCON.0							

รูปที่ 2.58 TCON Timer Control register

ถ้า IT1 เป็น 1 จะเกิดการขัดจังหวะโปรแกรมถ้าสถานะของสัญญาณที่ขา INT1 เปลี่ยนจาก 1 เป็น 0

ถ้า IT1 เป็น 0 จะเกิดการขัดจังหวะโปรแกรม ถ้าสถานะของสัญญาณที่ขา INT1 เป็น 0

IE1 บิตนี้จะเป็น 1 ถ้ามีสัญญาณเข้ามาทางขา INT1 มีสถานะลอจิกของสัญญาณ

TR0 Timer 0 Run Control Bit บิตนี้ถ้าเป็น 0 Timer 0 ไม่ทำการนับสัญญาณ ไม่ว่ากรณีใด ๆ ทั้งสิ้น แต่ถ้าบิตนี้เป็น 1 จะทำให้ Timer 0 ทำงาน โดยขึ้นกับสัญญาณ GATE, INTO ข้อมูลในบิตนี้จะสามารถ Set เป็น 1 หรือ Clear เป็น 0

TF0 Timer 0 Overflow flag บิตนี้จะเป็น 1 เมื่อการนับของรีจิสเตอร์ใน Timer 0 (TL0 หรือ TH0 ขึ้นกับโหมดของการทำงาน) เกิด Overflow ขึ้น คือเอาการนับเพิ่มไปจนถึงค่ากระโดดไปทำงานที่โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะจะทำให้บิตนี้กลับเป็น 0

TR1 Timer Run Control Bit การทำงานจะเหมือนกับการทำงานของบิต TR0 แต่บิตนี้จะทำงานกับ Timer 1

TF1 Timer 1 Overflow Flag บิตนี้เหมือนกับบิต TFO ต่างกันที่ขึ้นอยู่กับการทำงานของ Timer 1

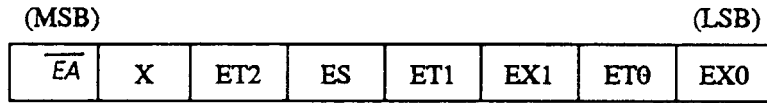
4 บิตแรกที่กล่าวมานั้นจะเกี่ยวข้องกับการขัดจังหวะ (Interrupt) ส่วน 4 บิตหลังนั้นได้กล่าวมาแล้วอย่างละเอียดในเรื่องโหมดการทำงานของ Timer

ในขณะที่ Timer ทำงานในโหมดของ Timer นั้น รีจิสเตอร์ที่ทำหน้าที่เป็นตัวนับจะมีค่าเพิ่มขึ้น 1 ทุก ๆ 1 ไชเคิลของเครื่อง ซึ่งเท่ากับ 12 คาบของสัญญาณจกออกสซิลเลเตอร์ ในกรณีที่ Timer ทำงานเป็น Counter เพื่อนับจำนวนไชเคิลของสัญญาณที่เข้ามาทางขา T0 หรือ T1 รีจิสเตอร์จะเพิ่มค่าไป 1 เมื่อมีการเปลี่ยนสถานะของสัญญาณที่ขาดังกล่าวจาก 1 เป็น 0 โดยวงจรภายใน 8051 จะตรวจสอบสถานะของสัญญาณที่ขาดังกล่าวในช่วงเวลาเฟส 2 ของ State5 (S5P2) ในทุก ๆ 1 ไชเคิลของเครื่อง เช่นในเวลา S5P2 ครั้งหนึ่งพบว่าสัญญาณที่ขา T0 มีสถานะลอจิกเป็น 1 และในเวลา S5P2 ของไชเคิลของเครื่องถัดมาพบว่าสัญญาณที่ขา T0 มีสถานะลอจิกเป็น 0 ก็จะทำให้ค่าในรีจิสเตอร์ตัวนับเพิ่มค่าไป 1 แต่ละไชเคิลของเครื่องจะทำกับ 12 ไชเคิลของสัญญาณจากออกสซิลเลเตอร์ ดังนั้นสัญญาณที่จะนับได้จะต้องเป็น 1 อย่างน้อยให้ถูกจับได้ใน 1 ไชเคิลของเครื่องและเป็น 0 อย่างน้อยก็ต้องให้ถูกตรวจจับได้ใน 1 ไชเคิลของเครื่องเช่นกัน ทำให้ความถี่สูงสุดของสัญญาณที่ขา T0 หรือ T1 ที่จะนับได้ต้องไม่เกิน 1/24 เท่าของความถี่สัญญาณจากออกสซิลเลเตอร์

12. IE Interrupt Enable Register ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 0A8H

การขัดจังหวะการทำงาน (Interrupt) เป็นการที่มีสัญญาณหนึ่งหรือคำสั่งหนึ่งที่ (ไม่ใช่คำสั่ง CALL หรือ JMP) ที่จะทำให้การทำงานการปกติของโปรแกรมถูกขัดจังหวะ แล้วข้ามไปทำงานยังตำแหน่งหนึ่งตำแหน่งใดที่กำหนดไว้ เมื่อทำงานในโปรแกรมขัดจังหวะเสร็จสิ้นก็จะกลับมาทำงานในโปรแกรมที่ตำแหน่งก่อนจะไปทำงานยังโปรแกรมขัดจังหวะโปรแกรมที่ถูกกระโดดไปทำงานเรียกว่า โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะ (Interrupt Service Routine) ใน 8051 จะสามารถขัดจังหวะด้วยสัญญาณจาก 6 แหล่งดังรูปที่ 2.59 ถ้าเป็น 8051 หรือ 83154 สามารถขัดจังหวะได้ด้วยสัญญาณจาก 8 แหล่งคือสัญญาณในชุดของรูปที่ 2.59

สัญญาณขัดจังหวะที่ 5 ในรูปที่ 2.59 จะสามารถทำให้เกิดการขัดจังหวะได้ 2 วิธีคือ มีข้อมูลเข้ามาทางพอร์ทอนุกรมเก็บอยู่ที่รีจิสเตอร์ SBUF และกรณีที่ข้อมูลใน SBUP ส่งออกไปทางพอร์ทอนุกรมหมดแล้ว ไม่ว่ากรณีใด ๆ ก็ทำให้เกิดการขัดจังหวะขึ้น



Symbol	Position	Function
\overline{EA}	IE.7	disables all interrupts.if $\overline{EA}=0$. no interrupt will be acknowledged.if $\overline{EA}=1$ each interrupt source is individually enabled or disabled by setung or clearing its enable bit.
	IE.6	reserved
ET2	IE.5	enables or disables the Timer 2 Overflow or capture interrupt.it ET2=0. the Timer 2 interrupt is disabled.
ES	IE.4	enables or disables the Serial Port interrupt il ES=0. the Serial Port interrupt is disabled.
ET1	IE.3	enables or disables the Timer 1 Overflow interrupt if .ET1=0.the Timer 1 interrupt is disabled.
EX1	IE.2	enables or disables Externalinterrupt 1 if EX1=0. Externalinterrupt 1 is disabled.
ET0	IE.1	enables or disables the Timer 0 Overflow interrump. it ET0=0 Overflow interrupt. if ET0=0. the Timer 0 interrupt is disabled.
EX0	IE.0	enables or disables Externalinterrupt 0, it EX0=0. Externalinterrupt 0 is disabled.

รูปที่ 2.60 Interrupt Enable Register

EX0 บิตนี้ใช้สำหรับการ Enable สัญญาณที่เข้ามาทางขา INTO ให้เกิดการขัดจังหวะหรือไม่

ET0 Timer 0 Interrupt Enable Bit ข้อมูลบิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณขัดจังหวะที่มาจากวงจร Timer 0 (TFO)

EX1 บิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณที่เข้ามาทางขา INT1 ให้เกิดการขัดจังหวะหรือไม่

ถ้าต้องการ Enable บิตใดก็ให้โปรแกรมกำหนดค่าในบิตนั้นเป็น 1 ถ้าค่าในบิตนั้นเป็น 0 หมายถึง Disable การ Disable จะทำให้ไม่มีการขัดจังหวะการทำงานของโปรแกรมเนื่องจากสัญญาณของจังหวะนั้น ๆ EX0 เป็นชื่อบิต 0 และ EA เป็นชื่อของบิต 7

EX0 บิตนี้ใช้สำหรับการ Enable สัญญาณที่เข้ามาทางขา INTO ให้เกิดการขัดจังหวะหรือไม่

ET0 Timer 0 Interrupt Enable Bit ข้อมูลบิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณขัดจังหวะที่มาจากวงจร Timer 0 (TF0)

EX1 บิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณที่เข้ามาทางขา INT1 ให้เกิดการขัดจังหวะหรือไม่

ET1 Timer 1 Interrupt Enable Bit บิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณขัดจังหวะจาก Timer 1 (TF1)

ES ข้อมูลในบิตนี้จะ Disable หรือ Enable การขัดจังหวะจาก Serial Port อันเนื่องมาจากมีข้อมูลเข้ามายัง SBUF หรือข้อมูลจาก SBUF ได้ส่งออกไปทาง Serial Port หมดแล้ว

ET2 Timer 2 Internal Enable bit จะใช้งานเฉพาะใน 8052 และ 83152 เท่านั้นบิตนี้จะใช้ Enable หรือ Disable สัญญาณของการขัดจังหวะที่มาจาก Timer 2 (สัญญาณที่ 6 ในรูปที่ 2.58)

EA บิตนี้จะควบคุมทั้ง 6 บิตที่กล่าวมาแล้ว ถ้าข้อมูลในบิตนี้เป็น 0 จะเป็นการ Disable ทุกบิตที่กล่าวมาแล้ว ทำให้ไม่เกิดการขัดจังหวะโปรแกรมได้เลย แต่ถ้าบิตนี้เป็น 1 การ Enable/Disable ใน 6 บิตที่กล่าวมาแล้วจะขึ้นกับข้อมูลในแต่ละบิตนั้นบิตอื่นนอกจากนี้จะไม่มีการใช้งาน

การกำหนดให้บิตใด Enable หรือ Disable นั้นจะเป็นการไปโดยอิสระไม่ขึ้นแก่กันจึงสามารถกำหนดให้บิตใดหรือมากกว่า 1 บิต Enable ก็ได้ ดังนั้น 8051 จึงมีรีจิสเตอร์อีกตัวที่ใช้เลือกว่าถ้ามีสัญญาณของการขัดจังหวะโปรแกรมเข้ามาพร้อมกันมากกว่า 1 แล้วจะทำโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะอันใดก่อน รีจิสเตอร์นั้นคือ IP Interrupt Priority Register

13. IP Interrupt Priority register

ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 0B8H

ในการตอบสนองต่อสัญญาณขัดจังหวะของ 8051 นั้น ถ้าสัญญาณขัดจังหวะทั้งหมดเข้ามาพร้อมกัน 8051 จะต้องเลือกทำงานโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะโดยการตรวจสอบสัญญาณเรียงตามลำดับ ซึ่งเรียกว่าวิธีการ Polling สัญญาณขัดจังหวะหนึ่งจะถูกตรวจสอบก่อนแล้วสัญญาณอื่น ๆ จะถูกตรวจสอบก่อน ถ้าสัญญาณนั้นขอขัดจังหวะ 8051 จะสร้างคำสั่ง CALL เป็นพิเศษขึ้นมาเพื่อไปทำงานโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะของสัญญาณนั้น เมื่อเสร็จสิ้นแล้วก็จะกลับมาทำงานในโปรแกรมเดิมก่อนการขัดจังหวะ ทำให้เสมือนว่าสัญญาณแต่ละ

สัญญาณมีลำดับความสำคัญไม่เท่ากัน สัญญาณขัดจังหวะจะมีลำดับความสำคัญดังนี้ โดยเรียงจากลำดับความสำคัญสูงสุดถึงต่ำสุด

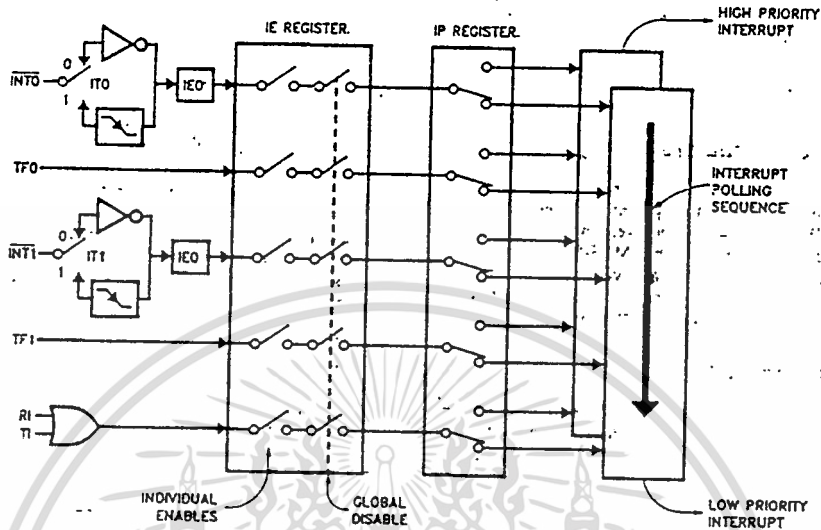
1. IE0
2. TFO
3. IE1
4. TF1
5. RI + TI

แต่ในการใช้งาน บางครั้งจำเป็นที่จะต้องให้สัญญาณใดสัญญาณหนึ่งมีลำดับความสำคัญสูงสุด (Highest Priority) เพื่อจะทำงานโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะได้ก่อนการขัดจังหวะของสัญญาณอื่น จะสามารถกำหนดลำดับความสำคัญของการขัดจังหวะได้ใหม่โดยการกำหนดข้อมูลในบิตของรีจิสเตอร์ IP (Interrupt Priority Register) ตามตำแหน่งของแต่ละบิตในรูปที่ 2.60

Symbol	Position	Function
	(MSB)	(LSB)
	X	X
	PT2	PS
	PT1	PX1
	PT0	PX0
PCT	IP.7	PCT=1, only one level
-	IP.6	reserved
PE2	IP.5	defines the Timer2 interrupt priority level. PT2=1 programs it to the higher priority level.
PS	IP.4	efines the Serial Port interrupt priority level. PS = 1 programs it to the higher priority level.
PT1	IP.1	defines the Timer 1 interrupt priority level. PT1 = 1 programs it to the higher priority level.
PT0	IP.1	defines the Timer0 interrupt priority level. PT0=1 programs it to the higher priority level.
PX0	IP.0	defines the External interrupt 0 prionty level. PX0 = 1 programs it to the higher priority level.

รูปที่ 2.61 IP : Interrupt Priority Register

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.62 ระบบการขัดจังหวะของ 8052 และ 83154

รูปที่ 2.62 เป็นแผนภาพแสดงระบบขัดจังหวะของ 8052 ซึ่งแตกต่างจากของ 8051 ตรงที่ 8052 จะมีสัญญาณขัดจังหวะมาจาก TF2, EFX2 คือชุดล่างในภาพ

ในรูปจะเห็นว่าแต่ละสัญญาณจะมีสวิทช์ควบคุมอยู่ 3 ตัว 2 ตัวแรกอยู่ในกรอบสี่เหลี่ยม IE Register และอีก 1 สวิทช์อยู่ในกรอบ IP Register สวิทช์ตัวแรกทางซ้ายสุดจะควบคุมด้วยข้อมูลแต่ละบิต บิต 0 ถึงบิต 5 ของรีจิสเตอร์ IE ถ้าข้อมูลเป็น 1 จะทำให้สวิทช์นั้นปิดวงจร (Closed circuit) การควบคุมสวิทช์ทางซ้ายสุดของแต่ละสัญญาณจะไม่ขึ้นแก่กัน (Individual) สวิทช์ที่ 2 ถัดมาของทุกสัญญาณจะควบคุมร่วมกันด้วยบิต EA ในรีจิสเตอร์ IE ถ้าบิตนี้เป็น 0 สวิทช์ที่ 2 ของทุกสัญญาณจะเปิดวงจร (Opened Circuit) ทำให้ไม่มีสัญญาณขอขัดจังหวะผ่านไปได้ สวิทช์ที่ 3 ทางขวาสุดจะใช้สำหรับเลือกว่าสัญญาณนั้นจะอยู่ในกลุ่มลำดับความสำคัญสูง (High Priority Interrupt) หรือลำดับความสำคัญต่ำ (Low Priority Interrupt)

ถ้าต้องการสัญญาณใดมีลำดับความสำคัญสูงก็ให้กำหนดบิตนั้นในรีจิสเตอร์ IP เป็น 1 สวิทช์ที่ 3 จะเลื่อนไปอยู่ในตำแหน่งบน ถ้าไม่ต้องการก็กำหนดให้บิตนั้นเป็น 0 บิตใดเป็น 1 เรียกว่าสัญญาณนั้นอยู่ในกลุ่มลำดับความสำคัญสูงและบิตใดเป็น 0 เรียกว่าสัญญาณนั้นอยู่ในกลุ่มลำดับความสำคัญต่ำ ถ้าในกลุ่มลำดับความสำคัญสูงมีเพียง 1 สัญญาณก็จะเรียกว่าสัญญาณนั้นมีลำดับความสำคัญสูงสุด ในกลุ่มลำดับความสำคัญเดียวกันก็จะมีการจัดลำดับความสำคัญ

เฉพาะกลุ่มโดยวิธี Polling เหมือนเดิม เช่นกรณีที่มีการกำหนดในบิตของรีจิสเตอร์ IP ให้มีลำดับความสำคัญหรือตำแหน่งเหมือนกันแล้วเกิดมีความต้องการขอการขัดจังหวะจากสัญญาณนั้น ๆ มาพร้อมกัน 8051 ก็จะทำงานในโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะเรียงตามลำดับความสำคัญ 5 ลำดับที่กล่าวมาแล้วข้างต้น เช่นให้ PT1, PX1 และ PTO เป็น 1 เมื่อมีสัญญาณขอขัดจังหวะการทำงานมาจาก Timer1, External interrupt 1 และ Timer 0 พร้อมกัน 8051 ก็จะทำงานตอบสนองการขัดจังหวะของ Timer 0, External interrupt 1 และ Timer 1 ตามลำดับ ในขณะที่ 8051 กำลังทำงานโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะของสัญญาณขัดจังหวะที่มีลำดับความสำคัญต่ำอยู่ ถ้ามีสัญญาณขัดจังหวะที่มีลำดับความสำคัญสูงกว่าเกิดขึ้น การทำงานของโปรแกรมก็จะกระโดดไปทำงานในตำแหน่งโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะของสัญญาณที่มีลำดับความสำคัญสูงเสร็จแล้วจึงกลับมาทำงานที่โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะลำดับความสำคัญต่อไป แต่ละบิตของรีจิสเตอร์ IP นั้นจะบอกลำดับความสำคัญของแหล่งกำเนิดสัญญาณขัดจังหวะดังนี้

PX0 บิต 0 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะจากภายนอก 8051 คือ INTO

PT0 บิต 1 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะจาก Timer 0

PX1 บิต 2 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะจากภายนอก 8051 คือ INT1

PT1 บิต 3 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะจาก Timer 1

PT2 บิต 5 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะจาก Timer 2 บิตนี้ใช้เฉพาะใน 8052 ที่มี Timer 2

PS บิต 3 เป็นลำดับความสำคัญของสัญญาณขอขัดจังหวะ Serial Port ในกรณีที่มีข้อมูลเข้ามาหรือส่งข้อมูลออกสิ้นสุดแล้ว

14. PCON (Power Control Register) ตำแหน่งหน่วยความจำภายในเท่ากับ 87H

8051 เป็นไมโครคอนโทรลเลอร์ที่สร้างขึ้นด้วยเทคโนโลยีทั้งแบบ CHMOS และ HMOS ซึ่งแบบ CHMOS มีข้อดีตรงที่ใช้กำลังไฟต่ำกว่าแบบ HMOS ดังนั้นต่อไปในอนาคตจึงจะมีแต่เฉพาะรุ่น CHMOS เท่านั้น นอกจากนี้แล้ว 8051 ยังมีข้อดีอีกตรงที่สามารถลดการใช้กำลังไฟลงได้โดยการทำงานใน idle Mode และ Power Down Mode ใน Idle Mode นั้นสัญญาณนาฬิกาจากออสซิลเลเตอร์จะป้อนให้เฉพาะส่วน Interrupt, Serial Port และ Timer ในส่วนอื่นจะไม่มีสัญญาณนาฬิกาไปเลี้ยงแต่มีไฟเลี้ยงให้กับทุกส่วนในวงจร การใช้กำลังไฟจึงลดลงมาก ส่วนใน Power Down Mode นั้น ออสซิลเลเตอร์จะหยุดทำงานทำให้ไม่มีสัญญาณนาฬิกา

ไปเลี้ยงส่วนใด ๆ ในวงจรเลยแต่ข้อมูลภายในรีจิสเตอร์จะยังคงอยู่ไม่สูญหายไป รายละเอียดของแต่ละโหมดจะได้กล่าวต่อไป

Symbol	Position	Name and Function
SMOD	PCON.7	Double Baud rate bit. When set to a 1, the baud rate is doubled when the serial port is being used in either modes 1,2 or 3
HPD	PCON.6 (83C154 only)	Hard Power Down bit. Setting this bit allows CPU to enter in Power Down state on an external event (1 to 0 transition) on bit T1(p.3-5) the CPU quit the Hard Power Down mode when bit T1(p.3-5) is high or when reset is activated.
RPD	PCON.5 (83C154 only)	Recover from idle or Power Down bit. When 0 RPD has no effect. When 1, RPD permits to exit from idle or Power Down with any non enabled interrupt source (except times 2). In this case the program start at the next address. When interrupt is enabled the appropriate interrupt routine is serviced.
-		
GF1	PCON.4	(Reserved)
GF0	PCON.3	General-purpose flag bit.
PD	PCON.2	General-purpose flag bit.
IDL	PCON.1	Power Down bit. Setting this bit activates power down operation.
	PCON.0	Idle mode bit. Setting this bit activates idle mode operation.

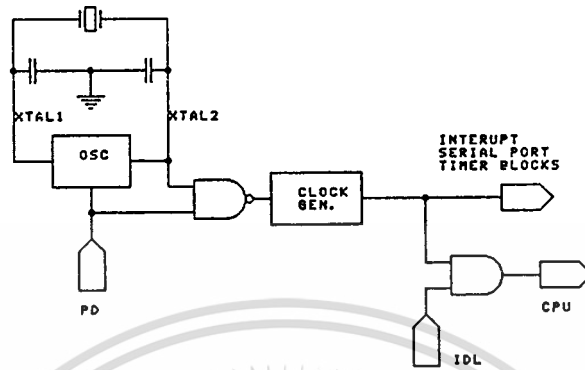
รูปที่ 2.63 PCON : Power Control Register

การสั่งงานให้ 8051 ทำงานในโหมดของ Idle หรือ Power Down จะสามารถทำได้โดยใช้กำหนดค่าในรีจิสเตอร์ PCON (Power Control Register) แต่ละบิตในรีจิสเตอร์ PCON มีดังนี้

IDC บิต 0 ถ้าบิตนี้ถูก Set ให้เป็น 1 8051 จะเข้าสู่การทำงานใน Idle Mode ทันที

PD บิต 1 ถ้าบิตนี้ถูก Set ให้เป็น 1 จะเข้าสู่การทำงานใน Power Down Mode ทันที

GF0, GF1 บิต 2,3 เป็น General Purpose Flag Bit บิตนี้สามารถกำหนดให้มีค่าเป็น 0 หรือ 1 ได้โดยโปรแกรม เพื่อส่งผ่านสถานะการทำงานของ 8051 ระหว่างแต่ละโปรแกรมย่อย SMOD บิต 7 เป็นบิตที่ใช้ร่วมในการกำหนดอัตราการส่งข้อมูล (Baud Rate) ผ่านทางพอร์ทอนุกรม ซึ่งในการรับ-ส่งข้อมูลผ่านทางพอร์ทอนุกรม โหมด 1 และ 3 จะสามารถกำหนดอัตราการส่งข้อมูลได้ตามอัตราการเกิด Overflow ใน Time 1 ถ้าบิตนี้เป็น 1 จะทำให้อัตราการส่งข้อมูลเพิ่มขึ้น 2 เท่า บิต 4,5,6 ไม่ได้ใช้งาน



รูปที่ 2.64 Power down และ Idle Mode Idle Mode

ในรูปที่ 2.64 ขณะที่ 8051 ทำงานตามปกติไปจนถึงคำสั่งที่ทำให้บิต 0 ของรีจิสเตอร์ PMOD มีค่าเป็น 1 ก็จะเข้าสู่การทำงานใน Idle Mode โดยสัญญาณ IDL จะเป็น LOW สัญญาณจะตรงข้ามกับข้อมูลในบิต (0) ขณะนี้สัญญาณนาฬิกาจากออสซิลเลเตอร์จะไม่ออกจาก AND GATE ไปยังส่วน CPU โดยจ่ายเฉพาะส่วน Interrupt, Timer และ Serial Port ในขณะนี้ 8051 จะเสมือนหยุดการทำงานโดยข้อมูลใน Stack Pointer, Program Counter, Program Status Word, Accumulator และรีจิสเตอร์อื่น ๆ จะไม่เปลี่ยนแปลงข้อมูลที่พอร์ทต่าง ๆ จะยังคงค่าเดิมไว้เหมือนกับก่อนเข้าสู่ Idle mode และสัญญาณ ALE กับ PSEN จะเป็นลอจิก High ขณะนี้การใช้กระแสไฟของ 8051 จะลดต่ำลงมาก เนื่องจากภายใน 8051 จะไม่มีการเปลี่ยนสถานะลอจิกการที่จะออกจาก Idle Mode ทำได้ 2 วิธี

วิธีที่ 1 โดยการขัดจังหวะจากสัญญาณจังหวะทั้ง 6 ที่กล่าวมาแล้ว เมื่อมีสัญญาณขอขัดจังหวะจากแหล่งใดก็ตาม จะทำให้บิต 0 ของรีจิสเตอร์ PCON มีค่าเป็น 0 และการทำงานของ 8051 จะออกจาก Idle mode โดยกระโดดไปทำงานยังตำแหน่งของโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะนั้น ๆ เมื่อเสร็จสิ้นการทำงานในโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะโดยการทำงานคำสั่ง RETI ก็จะไปทำงานยังคำสั่งที่อยู่ต่อจากคำสั่งที่ทำให้บิต 0 ของรีจิสเตอร์ PMOD เป็น 1 ซึ่งทำให้การทำงานเข้าสู่ Idle Mode เช่นคำสั่งที่ตำแหน่ง 2000H คือ MOV PCON,#1H ที่เป็นคำสั่งที่ทำให้บิต IDC มีค่า 1 ดังนั้นเมื่อทำงานที่คำสั่งนี้เสร็จสิ้นก็จะหยุดการทำงาน และเมื่อเกิดการขัดจังหวะ เนื่องจากสัญญาณขัดจังหวะใด ๆ ก็ตาม 8051 จะออกจาก Idle Mode ไปทำงานที่โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะเมื่อเสร็จสิ้นการทำงาน โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะ

แล้วจะกระโดดมาทำงานที่ตำแหน่งของคำสั่งต่อจากคำสั่ง MOV PCON, #1H

วิธีที่ 2 ก็คือการป้อนสัญญาณที่มีสภาวะลอจิก 1 เข้าไปยังขา RST เพื่อทำการรีเซ็ต 8051 สัญญาณรีเซ็ตนี้จะต้องมีลอจิกเป็น 1 ในระหว่างนี้ 8051 จะทำงานในคำสั่งต่อจากคำสั่งที่ทำให้บิต 0 ของ PCON เป็น 1 เข้าสู่ Idle Mode ต่อไปอีก 2-3 คำสั่ง ก่อนที่ทุกอย่างจะเข้าสู่การรีเซ็ต ดังนั้นจะต้องระวังคำสั่งที่อยู่ต่อจากคำสั่งที่ทำให้เข้าสู่ Idle Mode อาจทำให้ข้อมูลบนพอร์ทเปลี่ยนแปลงจนทำให้อุปกรณ์ที่มาต่อเสียหายเมื่อกลับออกจาก Idle Mode

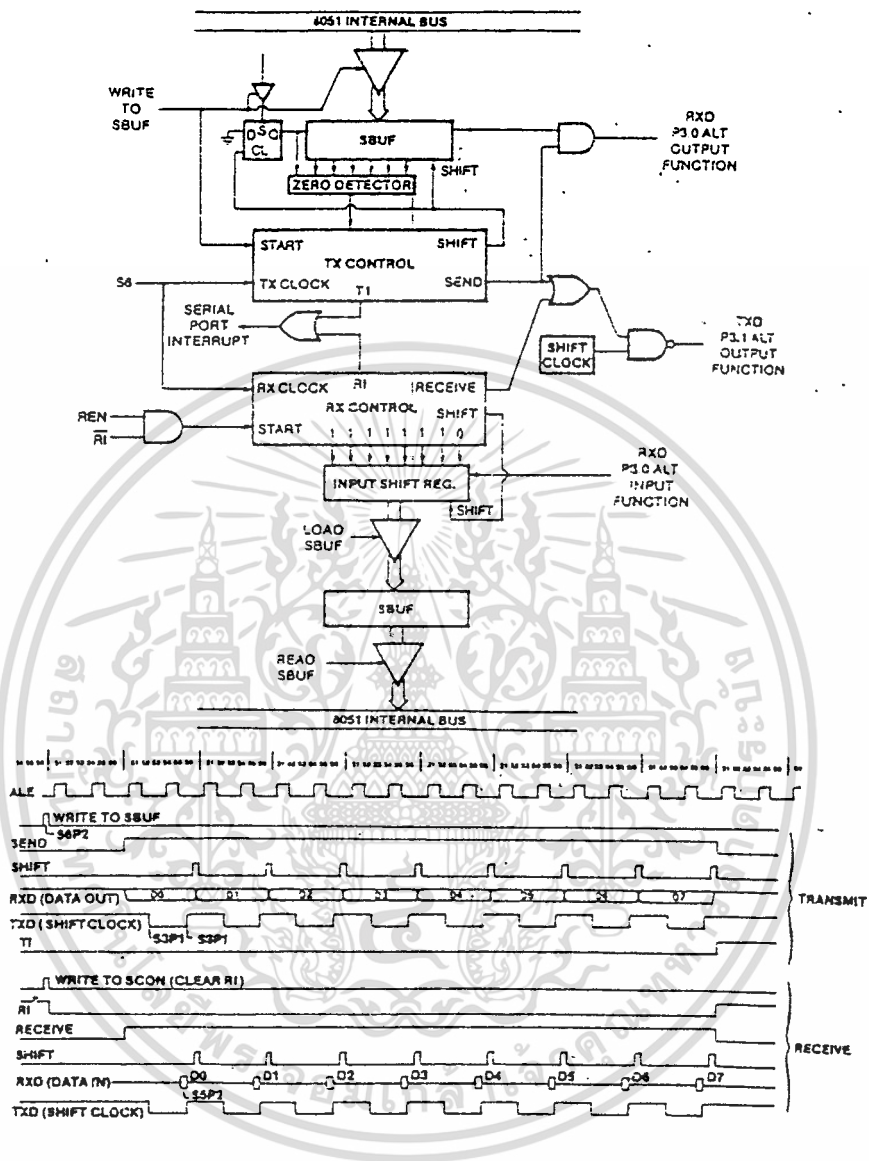
ในวิธีที่ 1 นั้นแสดงว่าการเข้าสู่โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะจะเป็นได้ 2 กรณี คือ ขณะที่ทำงานตามปกติแล้วมีสัญญาณขัดจังหวะก็จะกระโดดไปทำงานในโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะ หรือในกรณีที่อยู่ใน Idle Mode แล้วมีสัญญาณขัดจังหวะก็จะกระโดดไปทำงานในโปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะ จึงอาจให้โปรแกรมกำหนดข้อมูลในบิต GF0 หรือ GF1 หรือทั้งสองเพื่อให้โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะรู้ได้ว่า การเข้าสู่โปรแกรมตอบสนองการขัดจังหวะนั้นมาจากกรณีใด

Power Down Mode

ในการเข้าสู่ Power down mode นั้นจะทำได้โดยการใช้โปรแกรมกำหนดให้บิต PD หรือบิต 1 ของรีจิสเตอร์ PCON มีค่าเป็น 1 เช่น MOV PCON, #2 เมื่อ 8051 ทำงานที่คำสั่งนี้เสร็จสิ้น สัญญาณ PD ในรูปที่ 2.64 จะเป็น 0 เพราะจะตรงข้ามกับข้อมูลในบิต PD ทำให้การทำงานจะเข้าสู่ Power Down Mode ทันที ในโหมดนี้ออสซิลเลเตอร์จะหยุดการทำงานทำให้ไม่มีสัญญาณนาฬิกาไปยังส่วนต่าง ๆ ภายใน 8051 ดังนั้น จะไม่มีการทำงานใด ๆ รวมทั้งข้อมูลในรีจิสเตอร์ทุกตัวจะไม่เปลี่ยนแปลง และข้อมูลใน RAM ภายในก็จะไม่เปลี่ยนแปลง ขณะนี้สัญญาณออกจากขา ALE และ PSEN จะเป็น 0 การใช้กำลังไฟของ 8051 จะต่ำมาก อีกทั้งสามารถลดไฟเลี้ยงวงจรที่ขา VCC ลงได้จนถึง 2 โวลต์ โดยไม่ทำให้ข้อมูลใด ๆ ใน 8051 สูญหายไปการออกจาก Power Down Mode ทำได้วิธีเดียวคือ ไปยังขา RST ของ 8051 ซึ่งทำให้เข้าสู่การรีเซ็ต 8051 แต่จะทำให้ข้อมูลใน SFR เปลี่ยนแปลงไป ถ้าในขณะที่อยู่ใน Power Down Mode มีการลดไฟเลี้ยงวงจรจะต้องให้ไฟเลี้ยงวงจรกลับมาอยู่ที่ 5 โวลต์ก่อนที่จะเข้าสู่การรีเซ็ต

2.8.9 การรับ-ส่งข้อมูลทางพอร์ทอนุกรม

รูปที่ 2.65 เป็นไคอะแกรมที่ทำงานในการรับ - ส่งข้อมูลทางพอร์ทอนุกรม โหมด 0 และไคอะแกรมสัญญาณตามเวลาของสัญญาณที่จุดต่าง ๆ ในวงจร



รูปที่ 2.65 Serial Port Mode 0

ในการรับ-ส่งข้อมูลแบบอนุกรมผ่านทางพอร์ตอนุกรมนั้น จะต้องมีการกำหนดโหมดการทำงานในรีจิสเตอร์ SCON และในบางโหมดของการทำงานจะสามารถกำหนดอัตราการส่งข้อมูลได้โดยการโปรแกรมใน Timer ข้อมูลที่จะส่งออกหรือรับเข้าทางพอร์ตอนุกรมจะอยู่ที่รีจิสเตอร์ SBUF การทำงานของวงจรภายในแต่ละโหมดมีดังนี้

การทำงานโหมด 0

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การส่งข้อมูล

การส่งข้อมูลจะเริ่มจากการทำงานของคำสั่งให้เคลื่อนย้ายข้อมูลเข้ามายังรีจิสเตอร์ SBUF โดยจะมีสัญญาณ Write to SBUF ซึ่งเกิดขึ้นในช่วงเวลา S6P2 สัญญาณนี้จะทำให้ข้อมูลจากบัสภายใน 8051 (8051 Internal Bus) ทางด้านบนดึงนำไปเก็บที่รีจิสเตอร์ SBUF อีกทั้งยังทำการ Set ให้ D FLIP-FLOP ที่อยู่ทางซ้ายของ SBUF มีสถานะลอจิกที่ขา Q เป็น 1 สัญญาณ Write to SBUF ซึ่งต่อเข้าไปยังขา Start ของ TX Control จะบอกให้ TX Control เริ่มส่งข้อมูล โดยจะหน่วงเวลาไว้ 1 ไชเคลของเครื่องเมื่อผ่านเวลา 1 ไชเคลของเครื่องไปแล้วขึ้นไชเคลใหม่ สัญญาณ SEND จะเป็นสถานะลอจิกจาก 0 เป็น 1 และเริ่มส่งข้อมูลบิต 0 จากนั้นในทุกเวลา S6P2 สัญญาณ SHIFT จะเปลี่ยนเป็น 1 ออกจากวงจร TX Control (ที่เวลาอื่นสัญญาณนี้จะ เป็น 0) ทำให้ข้อมูลใน SBUF ถูกเคลื่อนออกไปทีละบิตตรงขอบขาของสัญญาณ Shift ในทุก ๆ ไชเคลของเครื่อง ขณะที่ข้อมูลถูกเคลื่อนออกไปทางขวานี้ ข้อมูลจาก D-FF จะเคลื่อนเข้ามาทางซ้าย ข้อมูลจาก D-FF บิตแรกที่เคลื่อนเข้ามาจะเป็น 1 เพราะถูก Set ไว้คอนแรก แต่บิตต่อมาจะเป็น 0 เพราะขา D ถูกต่อไว้ที่ทรานส์เวร์ต ขณะที่สัญญาณ SEND มีลอจิกเป็น 1 จะทำให้เอาท์พุทของ OR Gate มีลอจิกเป็น 1 ดังนั้นสัญญาณจากวงจร Shift Clock จะถูกส่งออกไปทางขา P3.1 (TXD) โดยสัญญาณนี้จะ เป็น 1 ในช่วงเวลา S6P1 ถึง S2P2 ของไชเคลเครื่องถัดไป และจะเป็น 0 ในช่วงเวลา S3P1 ถึง S5P2 ในไชเคลของเครื่องเดียวกัน สัญญาณจากขา TXD ที่ส่งออกไปนี้ก็เพื่อให้อุปกรณ์ปลายทางสามารถรับข้อมูลได้ถูกต้องเพราะถูกส่งออกไปพร้อมกับข้อมูลใน SBUF ข้อมูลจำนวน 8 บิต จะถูกเคลื่อนออกไปทางขา RXD จนครบทั้ง 8 บิต เมื่อข้อมูลบิตสุดท้ายถูกส่งออกไปจะทำให้ 1 ที่เกิดขึ้นจาก D-FF ในคอนเริ่มคันการส่งข้อมูลถูกเคลื่อนมาอยู่ทางขวาสุดของรีจิสเตอร์ SBUF และทางซ้ายทั้งหมดจะเป็น 0 ทำให้วงจร Zero Detector ซึ่งตรวจสอบค่า 0 นี้ส่งสัญญาณไปบอกวงจร Tx Control ว่าสิ้นสุดการส่งข้อมูลออก เมื่อสิ้นสุดการส่งข้อมูล สัญญาณ SEND จะเปลี่ยนสถานะลอจิก 1 เป็น 0 ที่ขอบขาของสัญญาณ SHIFT และการส่งออกข้อมูลบิตสุดท้ายออกไปจะทำให้บิต T1 ในรีจิสเตอร์ SCON เปลี่ยนจาก 0 เป็น 1 บอกการสิ้นสุดของการส่งข้อมูล

การรับข้อมูล

การรับข้อมูลทางพอร์ทอนุกรมในโหมด 0 จะเริ่มต้นรับข้อมูลเข้ามาทางขา RXD ก็ต่อเมื่อมีการทำงานของคำสั่ง Set ค่าบิต REN เป็น 1 และ Clear บิต R1 เป็น 0 ในรีจิสเตอร์ SCON ซึ่งการทำงานของคำสั่งนี้ จะทำให้เริ่มรับข้อมูลที่เวลา S6P2 เสร็จแล้วจะหน่วงเวลาไปจนถึง S6P2 ในไชเคลของเครื่องถัดไปก็จะทำให้สถานะลอจิกของสัญญาณ Receive เปลี่ยนจาก 1 เป็น 0 เพื่อเริ่มส่งสัญญาณ Clock จากวงจร Shift Clock ถูกส่งออกไปทางขา TXD โดยสัญญาณ

Clock ที่ขานี้จะมีสภาวะลอจิกเป็น 1 ตั้งแต่ S6P1 จนถึง S2P2 ของไซเคิลเครื่องถัดไปและมีสภาวะลอจิกเป็น 0 ในช่วงเวลา S3P1 ถึง S5P2 แต่ก่อนที่สัญญาณ Receive จะเปลี่ยนเป็น 1 นั้น วงจร RX Control จะเขียนข้อมูล 1111110H เข้าไปยัง Input Shift Register จากนั้นในทุก ๆ เวลา S6P2 ซึ่งสัญญาณ Shift มีสภาวะลอจิกเป็น 1 (นอกนั้นที่ เวลาอื่นจะมีลอจิกเป็น 0) จะเลื่อนข้อมูลใน Input Shift Register ไปทางซ้ายทีละ 1 บิต เมื่อครบ 7 ครั้ง ข้อมูล 0 ซึ่งอยู่ทางขวาสุดของรีจิสเตอร์ในคอนเริ่มต้นจะเลื่อนมาอยู่ที่ตำแหน่งซ้ายสุดและบอกให้กับ RX control ว่ามีข้อมูลบิตสุดท้ายอีก 1 บิตที่จะเข้ามา เมื่อข้อมูลสุดท้ายเข้ามาที่เวลา S5P2 ของไซเคิลของเครื่องที่ 9 (ข้อมูลที่เข้ามาขงพอร์ทอนุกรมจะถูกอ่านเข้าไปที่เวลา S5P2 แต่จะถูกเก็บเข้าไปที่ Input shift register ที่เวลา S6) นับตั้งแต่เริ่มรับข้อมูลจะทำให้ที่เวลา S1P1 ของไซเคิลของเครื่องที่ 10 นับตั้งแต่เริ่มมีสัญญาณ Write to SCON (Clear R1) จะเกิดการส่งข้อมูลจาก Input Shift Register ไปเก็บยังรีจิสเตอร์ SBUF ต่อไปและในขณะที่เดียวกันก็จะทำให้บิต R1 ซึ่งถูก Clear ตั้งแต่เริ่มต้นรับข้อมูลถูก Set ให้เป็น 1 และจะทำให้สัญญาณ Receive เป็น 0 ทำให้ไม่มีสัญญาณ Clock ออกไปในโหมดนี้จะมีการส่งข้อมูลชุดละ 10 บิต คือ Start bit 1 บิต ข้อมูล 8 บิตและ Stop 1 บิต อัตราการส่งข้อมูลในโหมดนี้จะขึ้นกับอัตราการเกิด Overflow ใน Timer 1 ข้อมูลนี้จะถูกส่งออก 1 บิต ทุก 16 หรือ 32 ครั้งของการเกิด Overflow ขึ้นใน Timer 1 การ Overflow คือ การที่ข้อมูลใน Timer Register มีค่าเพิ่มขึ้นจนถึงค่าสูงสุด เมื่อเพิ่มค่าไปอีกก็จะกลับเป็น 0 ใน 8052 จะสามารถกำหนดให้อัตราการส่งข้อมูลขึ้นกับอัตราการเกิด Overflow ของ Timer 2 ได้ดังในรูปที่ 2.66

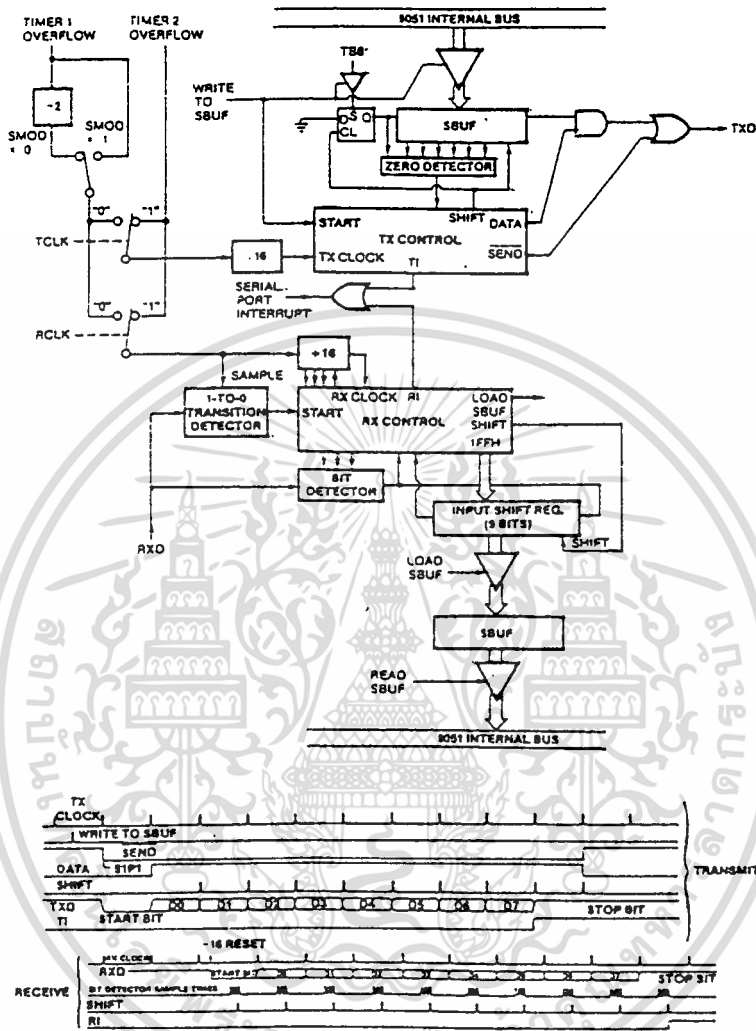
การทำงานโหมด 1

การส่งข้อมูล

จากรูปที่ 2.66 บิต SMOD จะเป็นตัวเลือกกว่าสัญญาณ Timer1 Overflow ที่ส่งไปยัง วงจรหาร 16 จะถูกหาร 2 ก่อนหรือไม่ ถ้า SMOD เป็น 1 สัญญาณ Timer 1 Overflow จะไม่ถูกหาร แต่ถ้า SMOD เป็น 1 สัญญาณ Timer Overflow จะถูกหาร 2 ก่อน ที่จะเข้าวงจรหาร 16 การส่งข้อมูลจะเริ่มจากการที่มีค่าตั้งเขียนข้อมูลไปยังรีจิสเตอร์ SBUF จะมีสัญญาณ Write to SBUF เกิดขึ้นเพื่อรับข้อมูลจาก Internal Bus ด้านบนไปเก็บยังรีจิสเตอร์ SBUF และทำให้เอาท์พุทของ D FLIP-FLOP ทางซ้ายของ SBUF มีค่าเป็น 1 และเป็นบิตที่ 9 ของการส่งข้อมูล สัญญาณ Write to SBUF ยังส่งไปยัง TX control ด้วย ขณะนี้ข้อมูลในวงจรหาร 16 มีค่าเป็นอะไรไม่ทราบจึงจะรอนจนกว่าข้อมูลในวงจรหาร 16 นับเพิ่มขึ้นจนถึงค่าสูงสุดแล้ววนกลับเป็น 0 คือเกิดการวนกลับทำให้เริ่มการส่งข้อมูลที่เวลา S1P ของไซเคิลเครื่องถัดไป (การส่งข้อมูลออกจะสัมพันธ์กับการเกิด Overflow ในวงจรหาร 16) สัญญาณ SEND จาก TX Control เปลี่ยน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.66 Serial Port Mode 1

สถานะลอจิกเป็น 0 แล้วเริ่มส่งข้อมูลที่เป็น Start bit (0) ออกไป เมื่อส่ง Start Bit ออกไปแล้ว วงจร Tx Control ก็จะทำให้สัญญาณ DATA เป็น 1 เพื่อเลื่อนข้อมูลใน SBUF ออกไปเรื่อยๆ จากบิต 0 จนถึงบิตที่ 7 การส่งข้อมูลนี้จะเกิดขึ้นเมื่อสัญญาณ Tx Clock เปลี่ยนสถานะจาก 0 เป็น 1 ดังในรูปที่ 2.66 ขณะที่ข้อมูลถูกเลื่อนออกไปนั้นจะมี 0 ถูกเลื่อนเข้ามาทางซ้ายของรีจิสเตอร์ SBUF เมื่อข้อมูลเลื่อนออกไปทั้ง 8 บิตแล้วบิตที่ 9 ซึ่งเป็น 1 และตอนต้นอยู่ทางซ้ายสุดจะถูกเลื่อนมาอยู่ในตำแหน่งสุดท้ายทางขวาของรีจิสเตอร์ SBUF และทางซ้ายของหลักนี้จะมี 0 อยู่ทั้ง 8 บิตใน SBUF ทำให้ Zero Detector รู้ว่าเป็นข้อมูลบิตสุดท้ายแล้วที่ส่งออกโดยจะมี

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สัญญาณมาบอกกับวงจร Tx Control ด้วยเมื่อ Tx Control ส่งสัญญาณ Shift ออกไปเป็นการส่งข้อมูลบิตสุดท้าย (บิต 7) ออกไปก็จะรออีก 1 TX Clock Bit clock ก็จะทำให้ขา TXD ส่งข้อมูล Stop Bit(1) ออกมา สัญญาณ DATA ซึ่งมีสถานะลอจิกเป็น 1 มาตั้งแต่เริ่มส่งข้อมูลบิต 0 ก็จะกลับเป็น 0 และบิต T1 จะเป็น 1 เพื่อบอกการสิ้นสุดการส่งข้อมูลทั้งหมดจะสิ้นสุดลงเมื่อสัญญาณ TX Clock ไซเคิลที่ 10 นับตั้งแต่สัญญาณ SEND เปลี่ยนสถานะลอจิกเป็น 0

การรับข้อมูล

การรับข้อมูลจะขึ้นกับอัตราการเกิด Overflow ใน Timer 1 แล้วหาร 2 หรือไม่ขึ้นกับค่าของบิต SMOD สัญญาณนี้จะไปเข้าวงจรหาร 16 และเป็นตัวกำหนดอัตราการรับข้อมูล การรับข้อมูลจะเริ่มจากวงจร 1-T0-0 Transition Detector พบว่าสัญญาณที่ขา RXD เปลี่ยนจาก 1 เป็น 0 ซึ่งหมายถึงมีข้อมูล Start bit เข้ามาการตรวจสอบนี้จะกระทำด้วยอัตราเดียวกับสัญญาณที่เข้าวงจรหาร 16 เมื่อพบการเปลี่ยนสถานะลอจิกที่ขา RXD ก็จะเริ่มการรับข้อมูล ขณะนี้จะรีเซตวงจรหาร 16 ให้มีค่าเป็น 0 เพื่อสร้างสัญญาณ RX Clock ให้เข้าจังหวะ (Synchronous) กับข้อมูลที่เข้ามาโดยสัญญาณ RX Clock จะเป็น 1 เมื่อการนับของวงจรหาร 16 มีค่าเป็น 15 ขณะที่วงจรหาร 16 นับถึง 7, 8 และ 9 จะมีการตรวจสอบข้อมูลที่เข้ามาทางขา RXD เพื่อเป็นการตรวจสอบว่าข้อมูลนั้นเป็นอะไร ถ้าอย่างน้อยข้อมูล 2 ใน 3 เป็นค่าใดก็จะถือว่าข้อมูลที่เข้ามาเป็นค่านั้น ถ้าในการตรวจสอบ Start Bit แล้วพบว่าผิดพลาด คือไม่เป็น 0 ก็จะรีเซตการทำงานเพื่อไปตรวจสอบการเปลี่ยนสถานะจาก 1 เป็น 0 ของข้อมูลที่ขา RXD ใหม่ แต่ถ้าพบ Start bit ก็จะเก็บข้อมูลทั้งหมดที่เข้ามาโดยเลื่อนข้อมูลเข้าไปยัง Input Shift Register ที่มีสัญญาณควบคุมการเลื่อนข้อมูล (Shift) ส่งมาจาก RX control ในตอนเริ่มต้นการรับข้อมูลจะมีการเขียนข้อมูล 1FFH ไปเก็บใน Input Shift Register ขณะที่ข้อมูลถูกเลื่อนเข้าไปทางขวาของ Input Shift Register ก็จะมี 1 ถูกเลื่อนออกไปทางซ้ายทุกครั้งที่มีข้อมูลเข้ามา เมื่อ Start bit ที่รับเข้ามาถูกเลื่อนไปถึงซ้ายสุดของ Input Shift Register ก็จะมีสัญญาณไปบอก RX Control Block หลังจากข้อมูลบิตสุดท้ายเข้ามาแล้วก็จะโหลด (Load) เอาข้อมูล 8 บิตไปเก็บในรีจิสเตอร์ SBUF พร้อมทั้ง Set ค่าในบิต RI และ RB8 ของรีจิสเตอร์ SCON แต่การโหลดข้อมูลไปเก็บนี้จะเกิดขึ้นได้ก็ต่อเมื่อ

1. RI = 0 และ
2. SM2 = 0 หรือถ้า SM2 =1 จะต้องได้รับ stop bit เป็น 1

ถ้าไม่มีสถานะใดสถานะหนึ่งดังกล่าวแล้ว ข้อมูลที่รับเข้ามาก็จะถูกทิ้งไปคือไม่โหลดไปเก็บในรีจิสเตอร์ SBUF ถ้ามีสถานะดังกล่าวถูกต้อง stop bit จะถูกนำไปเก็บในรีจิสเตอร์ SBUF และบิต RI จะเป็น 1

แต่ไม่ว่าทั้ง 2 กรณีจะเกิดหรือไม่ก็จะกลับไปสู่การตรวจสอบสถานะเปลี่ยนจาก 1 เป็น 0 ที่ขา RXD เพื่อรับข้อมูลต่อไป

ในการรับข้อมูลแบบอนุกรมโหมด 1 นี้ อัตราการส่งข้อมูลแต่ละบิต (Baud Rate) จะขึ้นอยู่กับอัตราการเกิด overflow ใน Timer 1 ดังสมการ

$$\text{Baud rate} = 2^{\text{SMOD}}/32 \times (\text{Timer 1 Overflow Rate})$$

ในขณะที่ใช้ Timer 1 เป็นตัวกำหนด Baud Rate นี้จะต้อง Disable ไม่ให้เกิดการขัดจังหวะเนื่องมาจากการ Overflow Timer 1 อาจใช้ในโหมดของ Timer หรือ Counter ก็ได้ ซึ่งเมื่อการนับในรีจิสเตอร์ตัวนับมีค่าสูงสุดแล้วกลับมาเป็น 0 ก็เกิด Overflow เช่นเดียวกัน แต่โดยปกติแล้วจะใช้ Timer 1 นี้ในโหมดของ Timer ที่มีการทำงานแบบ Auto Reload โหมด 2 เพื่อว่าเมื่อค่าในการนับโดยรีจิสเตอร์ TL1 ถึงค่าสูงสุดก็จะโหลดค่าในรีจิสเตอร์ TH1 มาไว้ใน TL1 สำหรับเป็นค่าเริ่มต้นการนับต่อไป ซึ่ง Baud rate จะมีค่า

$$\text{Baud rate} = \frac{2^{\text{SMOD}}}{32} \times \frac{\text{Oscillator frequency}}{12 \times [256 - (\text{TH} 1)]}$$

โดยที่ SMOD เป็นบิตหนึ่งในรีจิสเตอร์ PCON

เช่นความถี่ของออสซิลเลเตอร์เท่ากับ 11.059 MHz บิต SMOD = 0 รีจิสเตอร์ TH1 มีค่า E8H, Timer 1 ทำงานในโหมด 2 จะได้ว่าอัตราการส่ง-รับข้อมูลแบบอนุกรม

$$= \frac{1}{32} \times \frac{11.059 \times 10^6}{12 \times 24} = \frac{2^0}{32} \times \frac{11.059 \times 10^6}{12 \times [256 - 232]}$$

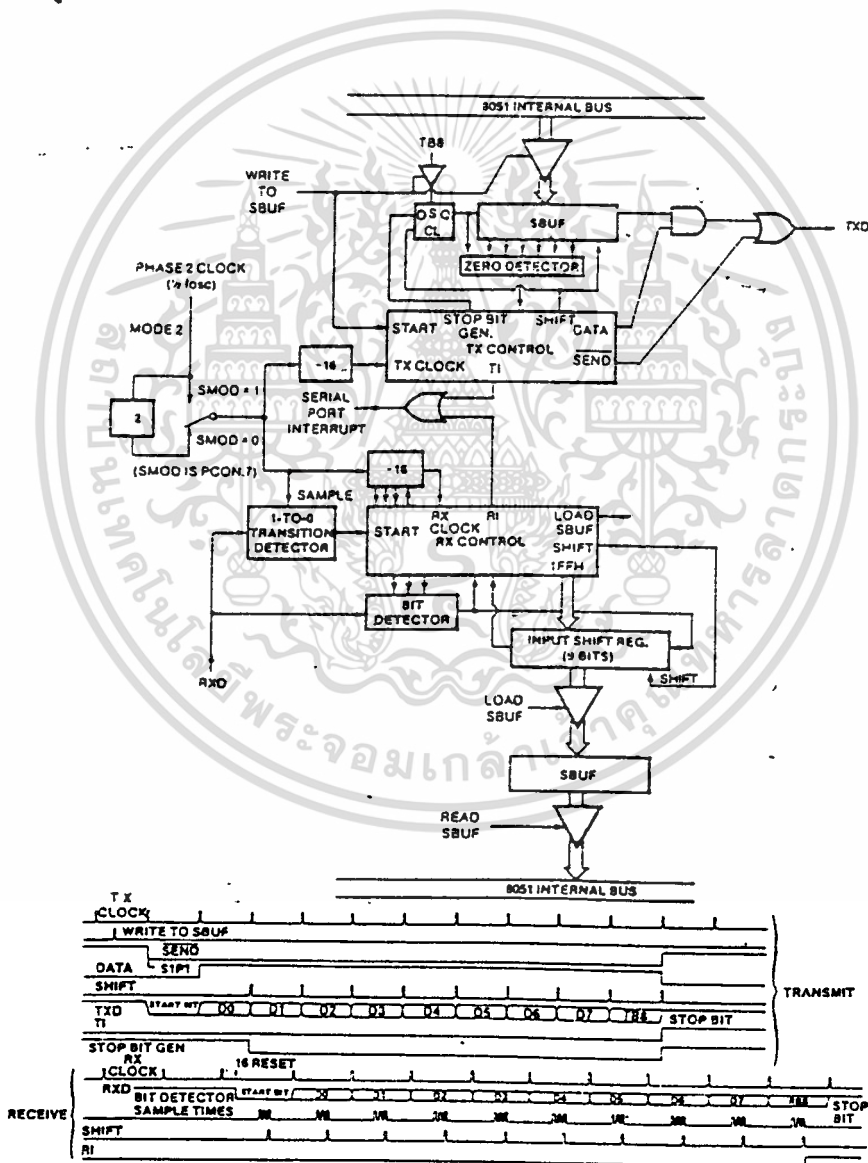
$$= \frac{1}{32} \times \frac{11.059 \times 10^6}{12 \times 24}$$

1200 บิต/วินาที

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

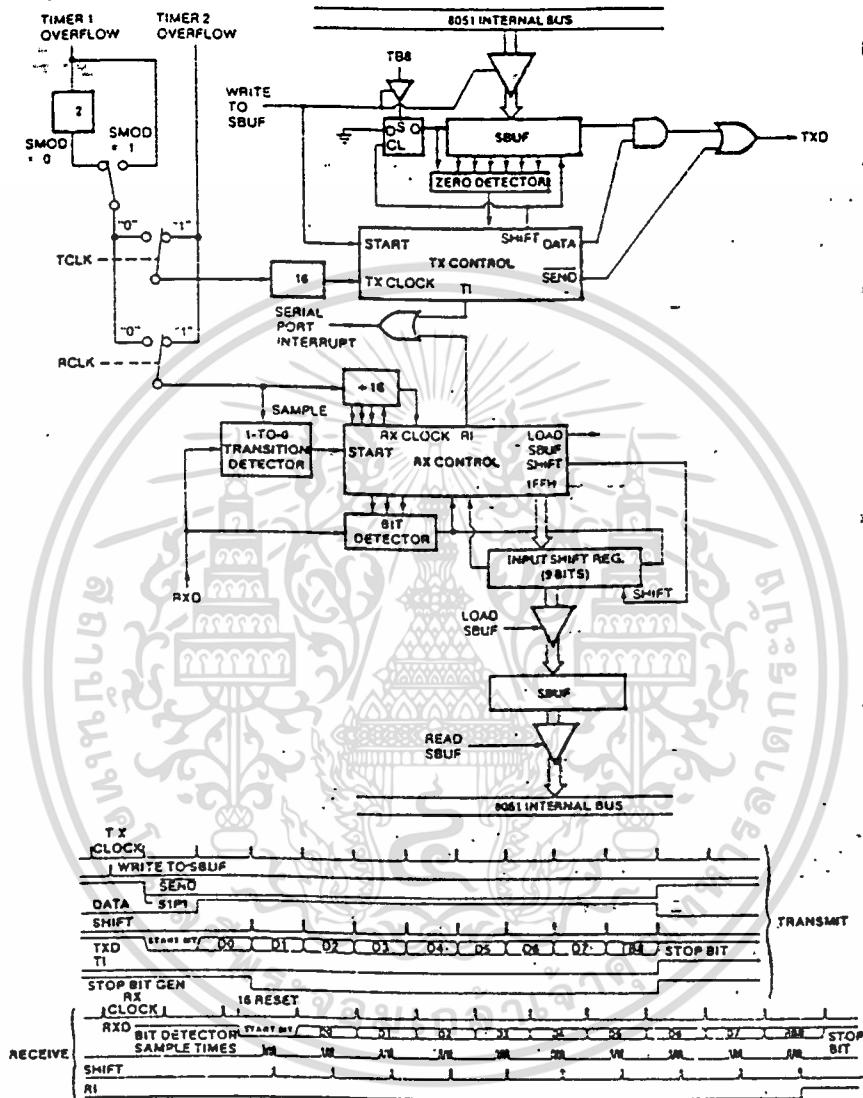
การทำงานโหมด 2 และโหมด 3

โหมด 2 และโหมด 3 ของการรับ-ส่งข้อมูลทางพอร์ทอนุกรมจะเหมือนกันแตกต่างกันเฉพาะตรงที่อัตราการส่งข้อมูลเท่านั้น ในโหมด 2 จะเลือกอัตราการรับ-ส่งได้เป็น 1/32 หรือ 1/64 เท่าของความถี่สัญญาณออสซิลเลเตอร์ ส่วนในโหมด 3 จะสามารถกำหนดอัตราการส่งข้อมูลได้โดยอัตราการส่งข้อมูลจะขึ้นกับอัตราการเกิด Overflow ของ Timer เช่นเดียวกับการรับ - ส่งข้อมูลโหมด 1



รูปที่ 2.67 Serial Port Mode 2

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.68 Serial Port Mode 3

ในรูปที่ 2.68 จะเห็นว่าสัญญาณจากเฟส 2 ของสัญญาณนาฬิกาซึ่งมีความถี่เท่ากับ 1/2 ของสัญญาณออสซิลเลเตอร์จะถูกเลือกโดยสวิตช์ SMODว่าจะให้หาร 2 หรือไม่ สวิตช์ SMOD นี้จะสามารถกำหนดค่าแห่งให้อยู่ข้างบนหรือข้างล่างโดยการกำหนดค่าของบิต SMOD ในรีจิสเตอร์ PCON ให้เป็น 1 หรือ 0 ตามลำดับ สัญญาณที่ออกจากวงจรหาร 16 จะมีความถี่เป็น 1/32 หรือ 1/64 เท่าของสัญญาณจากออสซิลเลเตอร์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สัญญาณ Timer 1 Overflow อันเกิดจากการนับถึงค่าสูงสุดใน Timer1 แล้วค่าการนับจะกลับเป็น 0 ใหม่ สัญญาณนี้จะถูกเลือกโดยสวิทช์ SMOD ให้หาร 2 หรือไม่ ก่อนที่จะส่งไปยัง วงจรหาร 16 เพื่อสร้างเป็นสัญญาณควบคุมการเลื่อนข้อมูลเข้าหรือออกทางพอร์ทอนุกรมต่อไป การเลือกตำแหน่งของสวิทช์ SMOD ก็โดยการกำหนดค่าในบิต SMOD ของรีจิสเตอร์ PCON ถ้าบิตนี้เป็น 1 สัญญาณจะถูกหาร 2 ก่อนแล้วจึงส่งเข้าไปยังวงจรหาร 16 การกำหนดอัตราการส่งของข้อมูลจะทำให้เหมือนกับในการรับ-ส่งข้อมูลพอร์ทอนุกรมโหมด 1 ที่กล่าวมาแล้วทุกประการ

การรับ-ส่งข้อมูลในโหมด 2 และ 3 นั้น 1 ชุดของข้อมูลจะประกอบด้วย 1 Start Bit, 9 Data Bit 1 Stop Bit ทั้งหมดนี้จะส่งออกหรือรับเข้าทางพอร์ทอนุกรมทีละบิตเรียงตามลำดับ จากรูปที่ 2.67 และ 2.68 จะสามารถอธิบายการทำงานภายใน 8051 ในการส่งหรือรับข้อมูลได้ ดังนี้

การส่งข้อมูล

การส่งข้อมูลจะเริ่มจากการมีการเขียน (Write) ข้อมูลลงไปยังรีจิสเตอร์ SBUF ทำให้มีสัญญาณ Write to SBUF เกิดขึ้น แล้วข้อมูล 8 บิตจาก Internal Data ของ 8051 ถูกเขียนลงไปในรีจิสเตอร์ SBUF และข้อมูลจากบิต TB8 ของรีจิสเตอร์ SCON จะเขียนลงไปยัง D FLIP FLOP เช่นกัน รวมเป็น 9 บิต ดังรูป ที่เวลา S1P1 ของไซเคิลเครื่องแรกหลังจากสัญญาณ TX Clock นับครบ 1 รอบจะทำให้สัญญาณ SEND ที่ออกจากวงจร TX Control เปลี่ยนสถานะลอจิก เป็น 0 เพื่อเริ่มการส่งข้อมูล โดยจะเริ่มส่ง Start Bit (0) ออกไปทางขา TXD เมื่อสัญญาณ TX Clock เปลี่ยนเป็น 1 ครั้งต่อไปก็จะเริ่มส่งข้อมูลบิต 0 ออกไปและสัญญาณ DATA จะเป็น 1 ที่เวลานี้ด้วย TX Control จะส่งสัญญาณ Shift ไปยังรีจิสเตอร์ SBUF ทุกครั้งที่สัญญาณ TX Clock เป็น 1 เพื่อเลื่อนข้อมูลออกไปทางขา และจะเลื่อน 0 เข้ามาทางซ้ายขณะที่บิต TB8 อยู่ทางขวาสุดเตรียมส่งออกนั้น ข้อมูลทางซ้ายทุกบิตจะเป็น 0 วงจร Zero Detector จะมีสัญญาณไปบอก TX Control ในการส่งข้อมูลบิตสุดท้าย คือ TB8 ออกไปตามเวลาของสัญญาณ TX Clock (Bit time) เมื่อส่งข้อมูลบิต TB8 ออกไปเสร็จสิ้นแล้วก็จะรอเวลา 1 Bit Time สัญญาณ SEND ก็จะกลับเป็น 1 และบิต T1 ในรีจิสเตอร์ SCON จะเป็น 1 เพื่อบอกสิ้นสุดการส่งข้อมูลและสัญญาณ DATA ก็จะกลับเป็น 0 จากนั้นสัญญาณที่ออกจาก TXD ก็คือ Stop Bit นั่นเอง

การรับข้อมูล

การรับข้อมูลที่เข้ามาทางขา RXD ของ 8051 จะเริ่มต้นเมื่อวงจร 1-to-0 Transition Detector ทำการตรวจสอบข้อมูลที่ขา RXD 16 เท่าของอัตราการส่งข้อมูลแล้วพบว่าสัญญาณที่ขา เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

RXD เปลี่ยนจาก 1 เป็น 0 ทำให้วงจรหาร 16 ถูกรีเซทไปด้วยและจะเขียนข้อมูลในรีจิสเตอร์ SBUF เป็น 1FFH (มี 9 บิต) เมื่อ Counter ในวงจรหาร 16 นับถึง 7, 8 และ 9 จะมีการตรวจสอบข้อมูลที่เข้ามาทางขา RXD ถ้า 2 ใน 3 เหมือนกันก็ถือว่าข้อมูลที่เข้ามาคือค่านั้น ถ้าข้อมูลที่รับเข้ามาบิตแรกไม่เป็น 0 คือไม่ใช่ Start Bit (เพราะอาจตรวจพบการเปลี่ยนจากสัญญาณจากขา RXD แต่การตรวจสอบที่เวลา 7, 8 และ 9 ส่วนใหญ่เป็น 1) ก็จะเกิดการรีเซทส่วนรับข้อมูลเข้ามาทีละ 1 บิตข้อมูลนี้จะถูกเลื่อนเข้าไปเก็บทางขวาของ input Shift Register และ 1 จะถูกเลื่อนออกไปทางซ้ายโดยสัญญาณ Shift จนกระทั่ง สัญญาณ Start Bit ซึ่งเป็น 0 ถูกเลื่อนเข้ามาถึงซ้ายสุดของ Input Shift Register จะบอกให้กับ RX Control รู้ว่าจะต้องมีข้อมูลบิตสุดท้ายเข้ามาอีก 1 บิต เมื่อข้อมูลบิตสุดท้ายเข้ามาจะเกิดการไหลข้อมูลจาก Input Shift Register ไปยัง SBUF, RB8 และเซต RI ให้เป็น 1 แต่สิ่งนี้จะเกิดขึ้นได้ต้องมีสภาวะดังนี้ด้วย

1. บิต RI เป็น 0 เสมอ
2. SM2 = 0 หรือถ้า SM2 = 1 ข้อมูลบิตที่ 9 จะต้องเป็น 1

ถ้าไม่มีสภาวะดังกล่าวทั้ง 2 ข้อมูลที่รับมาจะถูกทิ้งไปไม่ถูกนำไปเก็บที่ SBUF และ RI ก็จะไม่ถูก Set แต่ถ้าเกิดขึ้นทั้ง 2 กรณี ข้อมูลจะถูกนำไปเก็บที่รีจิสเตอร์ SBUF 8 บิต และบิตสุดท้ายจะนำไปเก็บที่บิต RB8 ของรีจิสเตอร์ SCON หลังจากนั้น 1 Bit Time ไม่ว่าจะมีการเก็บข้อมูลหรือ ก็จะเข้าสู่การตรวจสอบสถานะการเปลี่ยนสัญญาณจาก 1 เป็น 0 เพื่อเตรียมรับข้อมูลต่อไป

2.6.10 ลักษณะสัญญาณที่ใช้ในการอินเตอร์เฟสตามมาตรฐานต่าง ๆ

ปกติการอินเตอร์เฟสที่ออกแบบ และจัดให้ใช้ควบคุมและตรวจสอบ (sense) ข้อมูลจะเป็นการอินเตอร์เฟสที่ใช้สัญญาณดิจิทัล เป็นหลักสัญญาณพวกนี้จะถูกส่งและรับมาจากรีจิสเตอร์อินพุท/เอาต์พุท, อินพุทของ interrupt-request, พอร์ตที่ใช้ในการทำ DMA และ ไทม์เมอร์/คาน์เตอร์ การอินเตอร์เฟสที่กล่าวมานี้ทุกตัวเป็นการใช้สัญญาณดิจิทัลที่มีระดับสัญญาณแบบ TTL ในการอินเตอร์เฟส ดังนั้นถ้าเรานำอุปกรณ์อื่นที่ใช้ระดับสัญญาณ TTL ในการอินเตอร์เฟสด้วยเช่นกัน การทำการอินเตอร์เฟสเข้ากับเครื่อง PC จะทำได้โดยตรง แต่ในหลายกรณีสัญญาณที่ใช้ไม่ได้เป็นระดับสัญญาณ TTL หรือไม่ได้เป็นสัญญาณดิจิทัล และระยะทางที่ทำการอินเตอร์เฟสก็มีระยะห่างมากซึ่งก่อให้เกิดปัญหาหลายประการ เราสามารถแก้ปัญหาเหล่านี้ได้โดยการใช้อินเตอร์เฟสแบบต่าง ๆ ที่กล่าวไว้ในบทนี้

การอินเทอร์เฟซตามมาตรฐาน RS-232C

มาตรฐาน RS-232C เป็นมาตรฐานที่ได้รับการพัฒนามานานแล้วและถูกใช้งานกันอย่างแพร่หลาย เราใช้ RS-232C เชื่อมต่อ DTE (Data Terminal Equipment) เข้ากับ DCE (Data Communication Equipment) เช่น การต่อเทอร์มินัลเข้ากับโมเด็ม มาตรฐาน RS-232C กล่าวถึงลักษณะทางกล, ลักษณะของสัญญาณไฟฟ้าและลักษณะการทำงานที่ใช้ในการอินเทอร์เฟซ ตัวอย่างของอุปกรณ์ที่ใช้ในการอินเทอร์เฟซตามมาตรฐาน RS-232C ได้แก่ เทอร์มินัล, พล็อตเตอร์ (plotter), ลอจิกอานาไลเซอร์ (logic analyzer) และเครื่องพิมพ์ ถ้าการประยุกต์ใช้งานของเราต้องการอินเทอร์เฟซอุปกรณ์เข้ากับการอินเทอร์เฟซตามมาตรฐาน RS-232C เราจำเป็นต้องแปลงระดับสัญญาณ TTL ให้เป็นระดับสัญญาณแบบอื่น ซึ่งรายละเอียดของระดับสัญญาณที่ใช้ได้กล่าวไว้ในมาตรฐาน RS-232C สำหรับตัวอย่างของการใช้งานขอให้ดูจากการใช้ IBM PC serial-interface feature card โค้ดแกรมของวงจรและลักษณะการทำงานแสดงไว้ในหนังสือ "IBM System-Reference Manual"

ลักษณะสัญญาณที่ใช้ในการอินเทอร์เฟซ

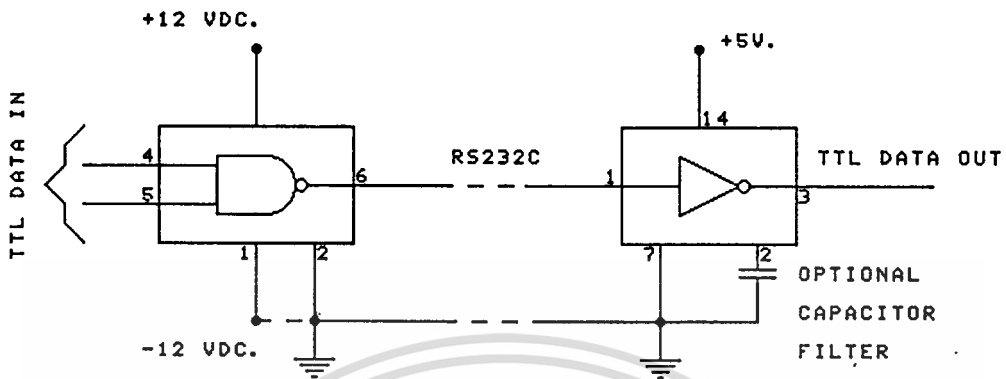
มาตรฐาน RS-232C ใช้สายสัญญาณเพียงเส้นเดียวในการส่งสัญญาณโดยสัญญาณที่ส่งไปได้ทิศทางเดียว ในกรณีที่อัตราเร็วในการส่งข้อมูลมีค่าเท่ากับ 20 K bps (กิโลบิตต่อวินาที) ซึ่งค่านี้เป็นค่าสูงสุดที่ใช้ในการส่งข้อมูล ระยะทางที่ใช้ส่งข้อมูลไม่ควรเกิน 50 ฟุต (ตามข้อกำหนดในมาตรฐาน) สำหรับการแทนแรงดันของระดับสัญญาณ (ในบทนี้เราแทนระดับสัญญาณด้วยลอจิกบวก) มีข้อกำหนดดังนี้ "1" แทนระดับแรงดันที่มีค่าระหว่าง +5 โวลต์ ถึง +15 โวลต์ "0" แทนระดับแรงดันที่มีค่าระหว่าง -5 โวลต์ ถึง -15 โวลต์

วงจรแปลงระดับแรงดัน

ตัวอย่างของวงจรที่ใช้แปลงระดับสัญญาณ TTL ไปเป็นระดับสัญญาณที่กำหนดไว้ในมาตรฐาน RS-232C และแปลงกลับจากระดับแรงดันในมาตรฐาน RS-232C ไปเป็นระดับสัญญาณ TTL แสดงไว้ในรูปที่ 2.69

ลักษณะการอินเทอร์เฟซที่ใช้มาตรฐาน RS-423

มาตรฐาน RS-423 เป็นมาตรฐานที่ได้รับการพัฒนามาจากมาตรฐาน RS-232C อุปกรณ์ที่ผลิตขึ้นมาใหม่ ๆ มักจะใช้ในการอินเทอร์เฟซแบบนี้ โดยเฉพาะอุปกรณ์ที่ต้องการให้อัตราเร็วในการส่งข้อมูลมีค่าสูง



รูปที่ 2.69 วงจรขับสัญญาณและรับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS-232-C

ลักษณะสัญญาณที่ใช้ในการอินเทอร์เฟซ

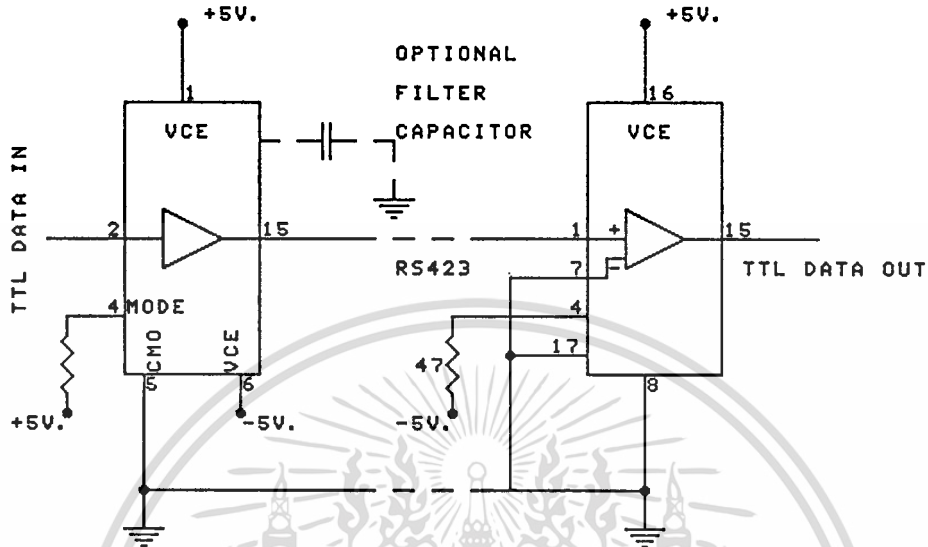
มาตรฐาน RS-423 ใช้สายสัญญาณเส้นเดียวในการส่งสัญญาณ โดยสัญญาณที่ส่ง ๆ ไป ได้ทิศทางเดียว อัตราเร็วในการส่งข้อมูลมีค่าสูงถึง 100 K bps ที่ระยะห่าง 40 ฟุต ตัวรับข้อมูลเป็นแบบ balanced-line ดังนั้นตัวรับข้อมูล (receiver) จึงรับข้อมูลแบบขยายความแตกต่างของสัญญาณระหว่างสายกราวด์กับตัวขับสัญญาณ (driver) การทำเช่นนี้ ช่วยแก้ปัญหาในกรณีที่เกิดความแตกต่างระหว่างแรงดันที่กราวด์ของตัวรับข้อมูลกับตัวขับสัญญาณ สำหรับการแทนระดับแรงดันนั้น ลอจิก "1" แทนระดับแรงดันที่อยู่ระหว่าง +4 โวลต์ ถึง +6 โวลต์ ส่วนลอจิก "0" แทนระดับแรงดันที่มีค่าระหว่าง -4 โวลต์ ถึง -6 โวลต์

วงจรแปลงระดับแรงดันของมาตรฐาน RS-423

วงจรที่ใช้แปลงระดับแรงดันจากระดับสัญญาณ TTL ไปเป็นระดับสัญญาณที่ใช้ในมาตรฐาน RS-423 และแปลงระดับสัญญาณจาก RS-423 กลับไปเป็นระดับสัญญาณ TTL แสดงไว้ในรูปที่ 2.70

ลักษณะการอินเทอร์เฟซที่ใช้มาตรฐาน RS - 422

มาตรฐาน RS-422 ได้พัฒนามาจากมาตรฐาน RS-423 ทำให้อัตราเร็วในการส่งข้อมูลมีค่าสูงขึ้นและระยะทางที่ใช้ส่งข้อมูลระหว่างตัวส่งและตัวรับมีระยะทางไกลขึ้น



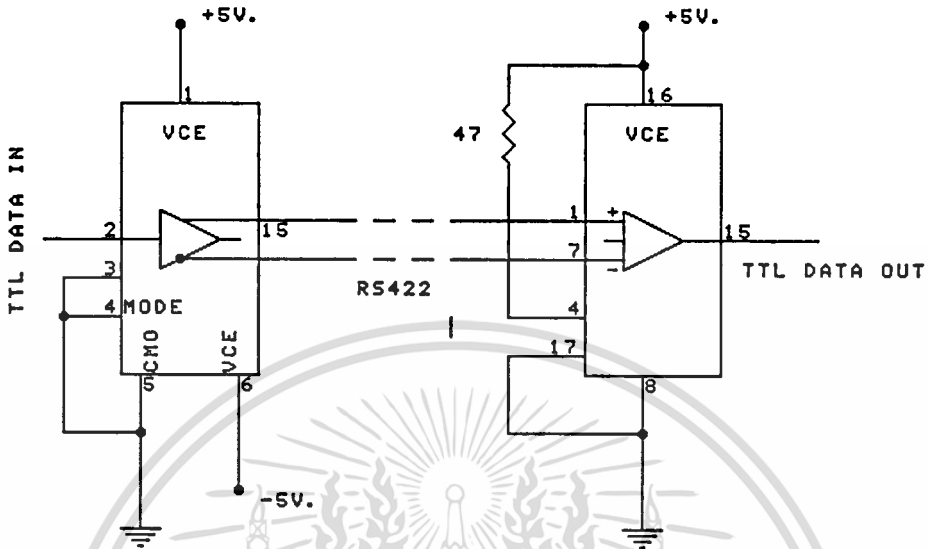
รูปที่ 2.70 วงจรขับ และ รับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS - 423

ลักษณะสัญญาณที่ใช้ในการอินเตอร์เฟซ

มาตรฐาน RS-422 ใช้การส่งข้อมูลในลักษณะของ one-way balanced-line โดยอัตราเร็วในการส่งข้อมูลมีค่าสูงถึง 10M bps ที่ระยะห่างเท่ากับ 1000 ฟุต ในกรณีที่ส่งข้อมูลในอัตราเร็วที่ต่ำกว่า 10M bps ระยะห่างที่ใช้ในการส่งข้อมูลสามารถขยายได้ถึง 4000 ฟุต ระดับแรงดันที่ส่งจากตัวขับสัญญาณจะมีค่าระหว่าง +2 โวลต์ ถึง +6 โวลต์ นอกจากนี้ตัวขับสัญญาณสามารถจับสัญญาณที่มีระดับต่ำถึง 200 mV ได้

วงจรแปลงระดับแรงดันที่ใช้ในมาตรฐาน RS - 422

วงจรที่ใช้แปลงระดับสัญญาณ TTL ไปเป็นระดับสัญญาณที่ใช้ในมาตรฐาน RS-422 และแปลงจาก RS-422 กลับไปเป็นระดับสัญญาณ TTL นอกจากนี้ผู้ผลิตบางบริษัทได้ทำวงจรขับสัญญาณเป็นแบบ tri-state ทำให้เราสามารถส่งข้อมูลได้สองทิศทางบนสายคู่เดียว (single pair) คุณสมบัติข้อนี้ทำให้เราสามารถใช้งานมาตรฐาน RS-422 ในเน็ตเวิร์คที่มีโครงสร้างเป็นแบบ multidrop ซึ่งอุปกรณ์หลาย ๆ ตัวสามารถรับและส่งข้อมูลแบบ half duplex บนสายคู่เดียวได้



รูปที่ 2.71 วงจรจับ และ รับสัญญาณที่ใช้กับมาตรฐาน RS - 422

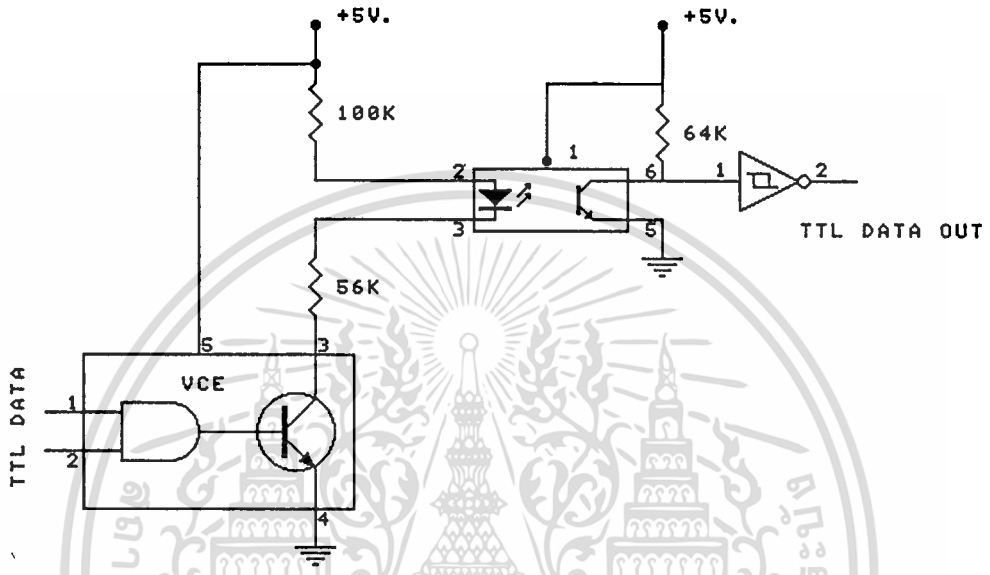
การส่งข้อมูลโดยใช้การอินเทอร์เฟซแบบ current-loop

การอินเทอร์เฟซแบบ current-loop มีข้อดีคือสามารถส่งข้อมูลได้ในระยะทางไกล ๆ และค่าใช้จ่ายในการอินเทอร์เฟซแบบนี้มีราคาไม่สูงนัก หลักการของการอินเทอร์เฟซแบบนี้มีดังนี้ เมื่อลูปถูกวงจร (closed-loop) ระดับแรงดันถูกเปลี่ยนเป็นกระแสตามสมการ $V = IR$ เมื่อลูปถูกปิดวงจรจะไม่มีกระแสไหลในลูป เนื่องจากวงจรของอินเทอร์เฟซแบบนี้มีค่าอิมพีแดนซ์ต่ำคังนั้นจึงทนต่อสัญญาณรบกวนได้ดี เรามักใช้วงจรของอินเทอร์เฟซแบบนี้ในกรณีที่ต้องเดินสายผ่านบริเวณที่มีสัญญาณรบกวนมาก ๆ นอกจากนี้เราสามารถใช้อินเทอร์เฟซแบบนี้แยกกราวด์ของสองระบบออกจากกัน วงจรนี้สามารถใช้ส่งข้อมูลได้ในอัตราเร็ว 50 K bps โดยระยะทางที่ใช้ส่งข้อมูลมีค่าได้ไม่เกิน 3000 ฟุต ตัวจำกัดระยะทางที่ใช้ในการส่งข้อมูลคือ ความต้านทานของสายที่ประกอบกันเป็นลูป ซึ่งไม่ควรมีค่าเกิน 30 โอห์ม (สำหรับวงจรในรูป 2.72)

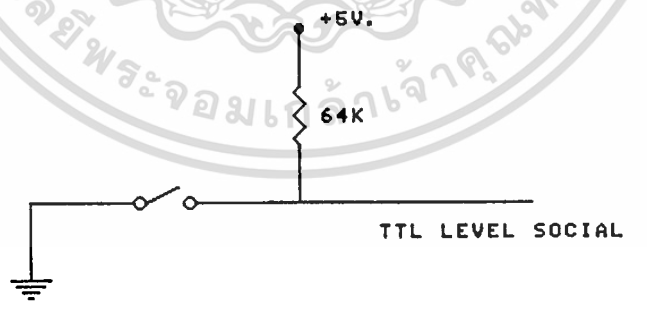
การตรวจจับสัญญาณที่ส่งจากสวิตช์ (SWITCH SENSING)

บ่อยครั้งที่เต็วการใช้สวิตช์เป็นตัวระบุสถานะการทำงานของระบบสามารถใช้ประโยชน์ได้อย่างกว้างขวาง เช่น ใช้ในการควบคุมระยะในการเคลื่อนที่ (limit switch) เราสามารถสร้างสวิตช์ที่สามารถส่งสัญญาณในระดับสัญญาณ TTL ไปยังพอร์ทอินพุทที่ใช้กับระดับ

สัญญาณ TTL ได้ ค้างวงจรในรูปที่ 2.73 เมื่อสวิตช์เปิดวงจร ระดับแรงดัน +5 โวลต์จะถูกส่งไปยังวงจรจับสัญญาณเมื่อสวิตช์ปิดวงจร ระดับแรงดันที่ส่งไปจะเป็นแรงดันที่กราวด์แทน



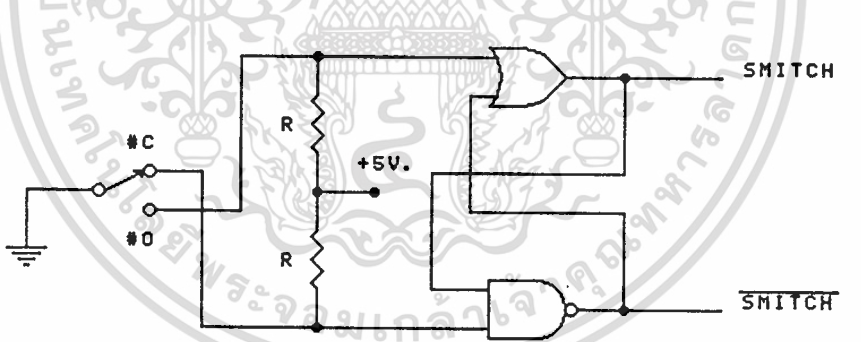
รูปที่ 2.72 วงจรที่ใช้การอินเทอร์เฟสแบบ Current - Loop



รูปที่ 2.73 ลักษณะสวิตช์ที่ใช้ส่งระดับสัญญาณ TTL

ปัญหาที่เกิดขึ้นมากในการอินเทอร์เฟสโดยใช้สวิตช์คือ switch bounce เมื่อสวิตช์ทางกล (mechanical switch) ถูกเปิดหรือปิดจะมี การ bounce ที่หน้าคอนแทกขึ้น การ bounce นี้ทำให้เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นอนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

เกิดสัญญาณรบกวนขึ้นซึ่งสัญญาณรบกวนนี้จะถูกส่งไปยังวงจรรับสัญญาณทำให้วงจรรับสัญญาณรับข้อมูลในลักษณะที่ว่าสวิตช์ถูกเปิดและปิดอย่างรวดเร็วหลาย ๆ ครั้ง การแก้ปัญหาข้อนี้สามารถทำได้หลายวิธี ๆ ที่ใช้โดยทั่วไปคือ ทำการ sampling สภาพสัญญาณอย่างรวดเร็วหลาย ๆ ครั้ง การตรวจสอบนี้ทำเพื่อยืนยันว่า สภาพของสัญญาณเข้าสู่สภาวะคงตัวแล้วหรือยัง การตรวจสอบแบบนี้มักใช้กับระบบที่สามารถสูญเสียเวลาไปกับซอฟต์แวร์เพื่อการใช้งานตรวจสอบได้ สำหรับอีกวิธีหนึ่งเป็นการใช้ฮาร์ดแวร์ในการแก้ไขการ bounce ของสวิตช์ดังแสดงในรูป 2.74 สวิตช์ประกอบด้วยคอนแทกต่อไปนี้ normally open (NO) และ normally closed (NC) เมื่อคอนแทก NO ถูกต่อลงกราวด์ bounce ลูกแรกที่เกิดขึ้นจะเป็นตัวเซ็ทวงจรแลตซ์ ดังนั้น bounce ลูกต่อ ๆ ไปจะไม่ทำให้เอาท์พุทของแลตซ์เปลี่ยนแปลงไป เช่นเดียวกันเมื่อคอนแทก NC ถูกต่อกราวด์ซึ่งก็คือการรีเซทแลตซ์ bounce ลูกแรกจะเป็นตัวรีเซทแลตซ์ทำให้เอาท์พุทของแลตซ์มีค่าคงที่ วงจรในรูปที่ 2.74 จะทำงานได้เฉพาะกับสวิตช์ที่ประกอบด้วยคอนแทกแบบ normally open และ normally closed ซึ่งการสับสวิตช์จาก NC ไปเป็น NO จะช่วยทำให้มีการหน่วงเวลาเกิดขึ้นระยะหนึ่ง ดังแสดงไว้ในไทม์มิงไดอะแกรมของรูปที่ 2.74

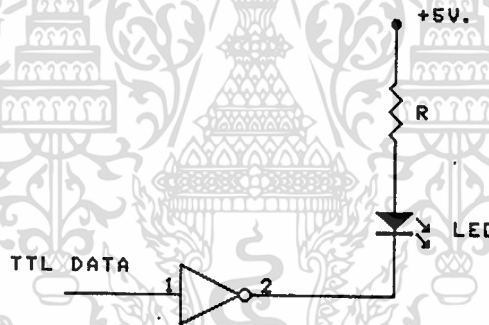


รูปที่ 2.74 วงจรแก้การ Bounce ของสวิตช์

INDICATOR DRIVER

ในบางครั้งถ้าระบบสามารถแสดงตำแหน่งของสภาวะการทำงานของมันต่อผู้ใช้งานได้ จะช่วยให้การตรวจสอบและแก้ไขระบบสามารถทำได้ง่ายและรวดเร็ว ตัวอย่างของอุปกรณ์ชิ้นหนึ่งที่ใช้ในการแสดงสภาวะการทำงานของระบบคือ indicator ตัวอย่างที่จะอธิบายต่อไปเป็นตัวอย่างของการใช้ระดับสัญญาณ TTL เป็นตัวขับ indicator แบบต่าง ๆ

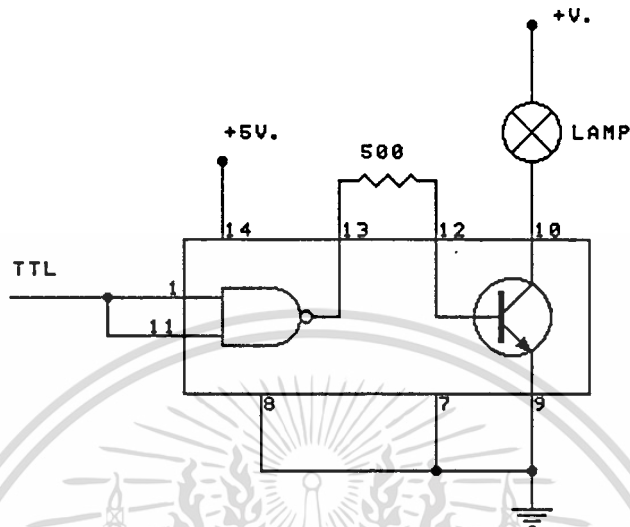
เรามักใช้ LED (Light-Emitting-Diode) แสดงสถานะของระบบในกรณีที่ระดับความสว่างของ indicator ไม่ต้องสว่างมากนัก ผู้ผลิตบางบริษัทได้สร้าง LED ที่ถูกขับโดยตรงจากไอซี TTL แบบมาตรฐาน (standard TTL) หรือแบบ S(Schottky) ซึ่งสำหรับแบบ LS (Low-Power Schottky) มักไม่มีกำลังพอที่จะขับ LED ได้ นอกจากนี้เราต้องพิจารณาให้ดีกว่าก่อนที่จะต่อ LED เข้ากับอุปกรณ์พวก NMOS LS1 ไม่มีกำลังพอในการขับ LED หนึ่งถ้า LED ถูกต่อกับเอาต์พุตของอุปกรณ์พวก TTL เอาต์พุตนั้นไม่ควรนำไปใช้ขับวงจรอื่นอีกเพราะ LED สามารถ drop ระดับแรงดันเอาต์พุตของอุปกรณ์ TTL ทำให้ระดับลอจิกเปลี่ยนแปลงไป ซึ่งเป็นสาเหตุทำให้การทำงานของวงจรเกิดผิดพลาดขึ้น ด้วยเหตุนี้สัญญาณทุกตัวที่ถูก indicator ใช้ในการแสดงผลจะต้องถูกบัฟเฟอร์ไว้ก่อนด้วยวงจรขับสัญญาณ สำหรับการใช้ไอซี TTL ในการขับ LED ได้แสดงไว้ในรูป 2.75



รูปที่ 2.75 วงจรขับ LED

เมื่อเราต้องการใช้ indicator ที่ให้ความสว่างมากกว่า LED เราสามารถใช้หลอด incandescent แทนได้ แต่หลอดแบบนี้กินกระแสในการทำงานสูงกว่า LED มาก ดังนั้นวงจรขับกระแสต้องมีกำลังพอที่จะจ่ายกระแสให้แก่หลอด incandescent ได้ สำหรับวงจรที่ใช้ในการขับหลอด incandescent ด้วยสัญญาณ TTL แสดงไว้ในรูปที่ 2.75

ในกรณีที่เราต้องการแสดงข้อมูลเป็นตัวเลข หรือคาร์แรกเตอร์ในเลขฐานสิบหกอุปกรณ์แสดงผลจำเป็นต้องขับซ้อนขึ้น บริษัทผู้ผลิตได้ผลิตอุปกรณ์แสดงผลแบบ dip-type ซึ่งสามารถขับได้โดยตรงจากอุปกรณ์ TTL รวมทั้งการถอดรหัสเพื่อแสดงผลเป็นตัวเลขฐานสิบหรือฐานสิบหก



รูปที่ 2.76 วงจรขับหลอดแสดงผลที่กินกระแสมาก

RELAY DRIVING

ในการทำการอินเทอร์เฟสร่วมกับรีเลย์ หรือขดโซลินอยด์ เพื่อใช้ในการควบคุม อุปกรณ์ที่ต้องการกำลังสูง ๆ เราต้องใช้อุปกรณ์พิเศษบางตัวเพิ่มเข้าไป อุปกรณ์พวกนี้ไม่สามารถขับได้โดยตรงจากอุปกรณ์ TTL เนื่องจากกระแสที่จ่ายจากอุปกรณ์ TTL ไม่มีกำลังพอที่จะทำให้รีเลย์ หรือขดลวดโซลินอยด์ทำงานได้ นอกจากนี้อุปกรณ์ที่ใช้ในการขับรีเลย์หรือขดโซลินอยด์ ต้องเพิ่มอุปกรณ์ที่ใช้เป็นตัวป้องกันการเกิด inductive kickback ที่เกิดขึ้นในรีเลย์หรือขดลวด

โซลินอยด์ ตัวอย่างของอุปกรณ์ที่ใช้ในการอินเทอร์เฟสแบบนี้ได้แก่ ไอซีเบอร์ SN75475 dual peripheral-driver ซึ่งผลิตโดยบริษัท Texas Instruments Incorporated อุปกรณ์ตัวนี้สามารถจ่ายกระแสได้ถึง 300 mA และใช้ได้กับระดับแรงดันที่สูงถึง 100 โวลท์ นอกจากนี้ยังสามารถถูกขับจากวงจร TTL แบบมาตรฐาน (standard TTL circuit) และในควิซิปไอซีมีไดโอดที่ใช้ในการลด transient ที่เกิดจาก inductive load รวมไว้ด้วย

2.7 วงจร D/A

วงจร D/A มีด้วยกันหลายแบบด้วยกัน เราจะไม่สามารถพูดอธิบายได้ทุกแบบ ในที่

นี้จะขอล่าเฉพาะวงจร D/A แบบรวมกระแสกับแบบวงจรบันไดของตัวต้านทาน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

2.7.1 วงจร D/A แบบรวมกระแส

วงจรในรูปที่ 2.77 เป็นหลักการของวงจร D/A แบบรวมกระแส (Current Summing Type) นี้ เราจะใช้สวิตช์ 4 ตัว ใช้ตัวต้านทาน 5 กิโลโอห์ม จำนวน 15 ตัว และมีเตอร์วัดกระแสพิสัยไม่เกิน 20 มิลลิแอมป์ สวิตช์ทั้ง 4 ตัว นี้คือ SW_A, SW_B , ซึ่งเปรียบเสมือนปริมาณดิจิทัลแต่ละบิต เมื่อปิดสวิตช์หมายถึง "1" เปิดหมายถึง "0" เมื่อสวิตช์ทั้งสี่แทนเลขฐานสอง SW_A จะเป็นบิตน้อยสำคัญต่ำสุด (บิตต่ำสุดทางขวามือ) และ SW_D จะเป็นบิตน้อยสำคัญสูงสุด

เมื่อบิตสวิตช์แต่ละตัวจะมีกระแสขนาดต่างกันไหลมาที่มิเตอร์วัดกระแส เช่น บิตสวิตช์ SW_A จะมีกระแสไหล 1 มิลลิแอมป์ ปิดสวิตช์ SW_B จะมีกระแสไหล 2 มิลลิแอมป์ เป็นต้น ถ้าปิดสวิตช์หลายสวิตช์พร้อมกันจะมีกระแสไหลจากแต่ละกิ่งมารวมกันแล้ว ไหลไปยังมิเตอร์กระแสที่ไหลมาที่มิเตอร์นี้คือปริมาณอนุภาคที่แปลงมาได้จากวงจรนี้นั่นเอง

สวิตช์ทั้งสี่เรียงกันเป็นเลขฐานสอง 4 บิต ดังนั้นตัวเลขที่สามารถแสดงได้ คือ 0 ถึง 15 มิลลิแอมป์ เลขฐานสองเพิ่มทีละ 0001 ในขณะที่กระแสเพิ่มทีละ 1 มิลลิแอมป์ สวิตช์แต่ละตัวจะมี "น้ำหนัก" หรือขนาดกระแสที่ผลิตออกมาได้ต่างกัน คือ SW_A มีน้ำหนัก 1, SW_B มีน้ำหนัก 2, SW_C มีน้ำหนัก 4 และ SW_D มีน้ำหนัก 8 น้ำหนักนี้จะเพิ่มทีละเท่าขึ้นมารเรื่อยๆ ตามหลักการของเลขฐานสองนั่นเอง

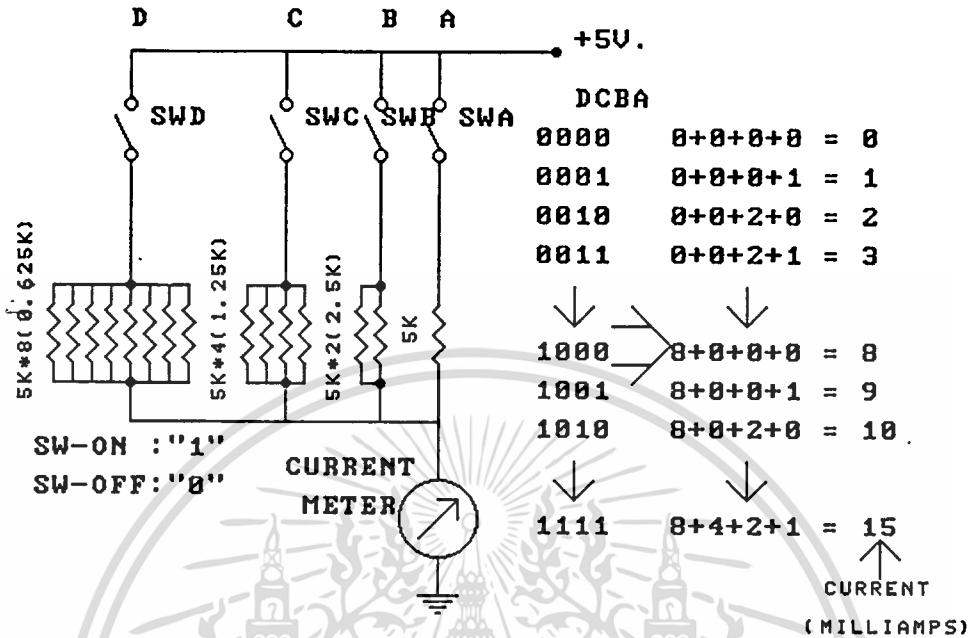
เราใช้ตัวต้านทานขนาด 5 กิโลโอห์ม เพราะเราใช้แหล่งจ่ายไฟ 5 โวลต์ และต้องการให้กระแสไหลผ่านตัวต้านทานแต่ละตัวเพียง 1 มิลลิแอมป์เท่าๆ กัน เลือกใช้ตัวต้านทานเหมือนกัน 15 ตัว เพื่อให้ทดลองได้ง่ายและเข้าใจง่าย จะใช้ตัวต้านทาน 2.5 กิโลโอห์มเพียงตัวเดียวต่อที่ SW_B หรือ 1.25 กิโลโอห์มต่อที่ SW_C ก็ได้ แต่ค่าความต้านทานเหล่านี้หาได้ลำบากมาก

ลองเปิดปิดสวิตช์ SW_A จนถึง SW_D ตามเลขฐานสองจะได้กระแสไหลผ่านมิเตอร์ตามที่แสดงในตารางในรูปที่ 1 เช่น ถ้าปิด SW_A จะอ่านมิเตอร์ได้ 1 มิลลิแอมป์ ปิด SW_A และ SW_B จะได้ 3 มิลลิแอมป์ และถ้าปิดสวิตช์ทุกตัวจะได้ 15 มิลลิแอมป์ เป็นต้น

การทดลองนี้ใช้สวิตช์เพียง 4 ตัวเท่านั้น ที่จริงเราสามารถเพิ่มสวิตช์ขึ้นไปอีกเรื่อยๆ ค่าความต้านทานของสวิตช์ถัดมาจะน้อยลงไปทีละเท่า แต่ไม่ควรเพิ่มสวิตช์มาก เพราะกระแสจะไหลมากเกินไปจนเกินพิสัยของมิเตอร์ ถ้าต้องการทดลองกับสวิตช์หลายๆ ตัวจริงๆ ควรลดขั้นกระแสลงจาก 1 มิลลิแอมป์เป็น 0.1 หรือ 0.01 มิลลิแอมป์ก็ได้ โดยการเพิ่ม R จาก 5 กิโลโอห์ม เป็น 50 หรือ 500 กิโลโอห์มใช้สวิตช์ดังในรูปที่ 2.77 อาจจะยังไม่เห็นการใช้งานที่เป็นจริง ลองดูวงจรในรูปที่ 2.78 วงจรนี้ใช้หลักการเดียวกันคือการรวมกระแส แต่ใช้เอาท์พุทของวงจรมัลติเพล็กซ์ CMOS แทนสวิตช์ทั้งสี่ เอาท์พุท Q_A ถึง Q_D ของวงจรมัลติเพล็กซ์เป็น "1" จะจ่ายกระแสเข้าไปในวงจรเช่นเดียวกับการปิดสวิตช์ SW_A ถึง SW_D ปกติ CMOS

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



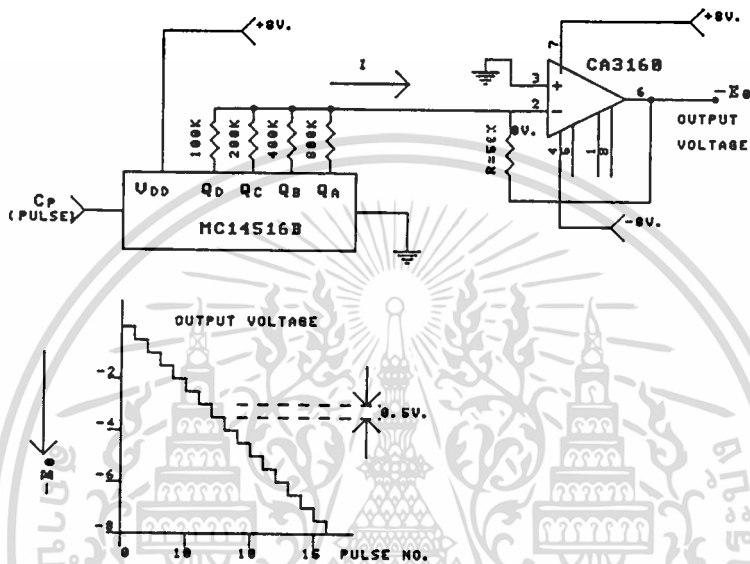
รูปที่ 2.77 การทดลองวงจร D/A แบบรวมกระแส

จ่ายกระแสได้ไม่มากนัก เพราะ จะทำให้แรงดันที่เอาต์พุตตกต่ำลง เราจึงเลือกใช้ตัวต้านทานในวงจรที่มีค่าใหญ่ๆ เพื่อให้กระแสไหลน้อยหน่อย และแทนที่จะใช้มิเตอร์วัดกระแสต่อโดยตรงเราจะใช้อุปกรณ์ที่รองรับกระแสแทนและแหล่งกระแสเป็นแรงดันออกทางเอาต์พุตของออปแอมป์ด้วย

ขั้วลบ (ขา 2) ของออปแอมป์จะมีศักย์ไฟฟ้าเท่ากับขั้วบวก (ขา 3) ตามหลักการทำงานของออปแอมป์ ขั้วลบจึงมีศักย์ไฟฟ้าเป็นศูนย์ จึงทำให้กระแส I ที่ไหลจากตัวต้านทานคำนวณให้ได้เหมือนรูปที่ 2.77 นอกจากนั้นกระแส I นี้จะไม่ไหลเข้าออปแอมป์เลย เพราะออปแอมป์มีความต้านทานสูงมาก กระแสทั้งหมดจะไหลผ่านตัวต้านทาน r ไปยังเอาต์พุตแรงดันขาออกที่เอาต์พุตจึงเท่ากับแรงดันตกคร่อม r นั้นเอง แรงดัน E_O นี้จะเป็นค่าลบและจะมีขนาด 0.5 โวลต์ต่อการเปลี่ยนแปลงสัญญาณดิจิทัล 1 ชั้น ถ้าเปลี่ยนค่า r ให้เล็กหรือใหญ่ขึ้นก็สามารถเปลี่ยนขนาดแรงดันขาออกนี้ได้

เมื่อเราป้อนพัลส์เข้าวงจรนับ เอาต์พุต Q_A จนถึง Q_D จะเริ่มเปลี่ยนแปลง และเพิ่มค่าตามหลักการของเลขฐานสอง เอาต์พุตใดเป็น "1" ก็จะจ่ายกระแสออกไป กระแสที่จ่ายออกไปนี้จะมีย่านตาม "น้ำหนัก" ของบิตนั้น ถ้านำมัลติมิเตอร์มาวัดแรงดันขาออกของออปแอมป์ในขณะที่วงจรนับกำลังนับพัลส์ จะเห็นเข็มมิเตอร์เพิ่มขึ้นเรื่อยๆ จาก 0 โวลต์ เป็น

-0.5,-1,-1.5,-2.0 โวลต์ โดยเพิ่มทีละ -0.5 โวลต์แบบนี้ไปเรื่อยๆ จนถึง -7.5 โวลต์ ในที่สุดจากนั้นจะตกกลับเป็น 0 โวลต์ใหม่แล้วจึงค่อยๆ เพิ่มแรงดันขึ้นไปอีกถ้าใช้ออสซิลโลสโคปรับรูปคลื่น E_O จะเห็นรูปคลื่นคล้ายขั้นบันไดตามในรูปที่ 2.78

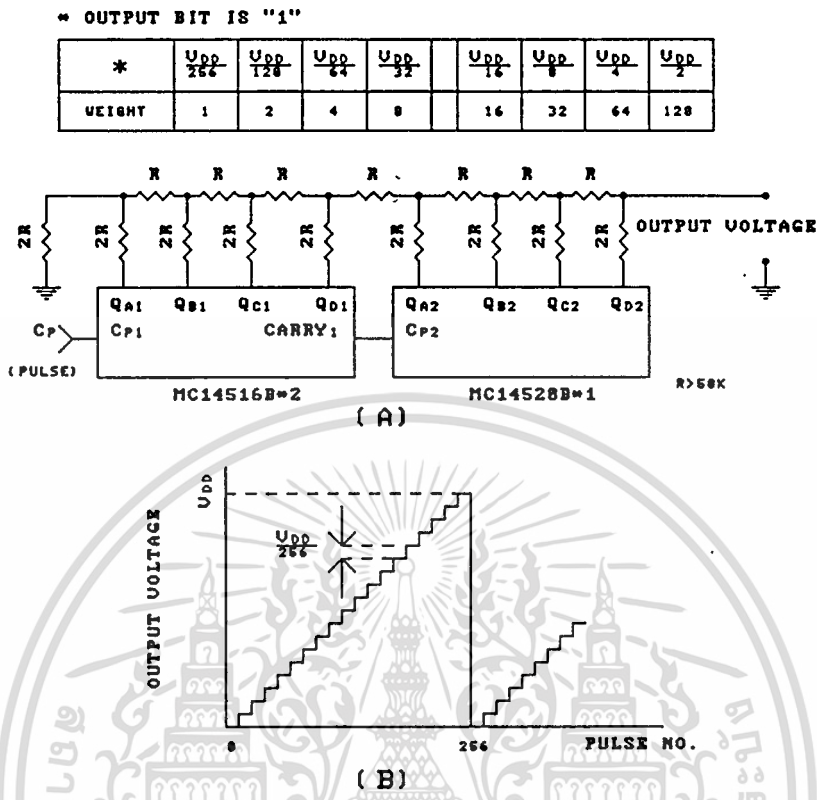


รูปที่ 2.78 ตัวอย่างวงจร D/A แบบรวมกระแส

2.7.2 วงจร D/A แบบวงจรบันไดของตัวต้านทาน

วงจร D/A แบบแรกเป็นแบบรวมกระแส วงจร D/A ที่จะกล่าวต่อไปเป็นแบบรวมแรงดัน ใช้ตัวต้านทานเพียง 2 ค่า คือ R และ 2R (ตัวต้านทานที่มีค่า 2*R โอห์ม) ค่อสลับไปมาเหมือนขั้นบันไดหรือเรียกว่า วงจร D/A แบบวงจรบันไดของตัวต้านทาน (R.2R ladder type ตามที่แสดงในรูปที่ 2.79 (ก) ในรูปเป็นวงจร D/A ขนาด 8 บิต ใช้วงจรนับ 4 บิต 2 ตัวต่ออนุกรมกันและใช้เอาท์พุทของวงจรรนับทำหน้าที่เป็นสวิตช์ป้อนเลขฐานสองเข้าวงจร D/A

วงจรบันไดของตัวต้านทานนี้ผู้ออกแบบครั้งแรกนับว่ามีความสามารถมาก เพราะไม่ว่าจะวัดที่จุดไหนของแต่ละขั้นบันไดจะให้ความต้านทานรวมลงมาถึงปลายบันไดเท่ากับ R เสมอ ดังนั้นถ้าบิตสูงสุดคือ Q_{D2} เป็น "1" จะทำให้แรงดันขาออกเป็นครึ่งหนึ่งของแหล่งจ่ายไฟ คือ $V_{DD}/2$ ถ้าบิตถัดไป คือ Q_{C2} เป็น "1" ก็จะทำให้แรงดันขาออกลดลงไปครึ่งหนึ่ง คือ $V_{DD}/4$ บิตถัดๆ ไปก็จะทำให้แรงดันลดไป ทีละครึ่งเรื่อยๆ จนถึงบิตสุดท้าย คือ Q_{A1} จะให้แรงดันที่เอาท์พุทเป็น $V_{DD}/256$ ถ้านับแรงดัน $V_{DD}/256$ เป็นแรงดัน 1 หน่วย แต่ละบิตก็จะ



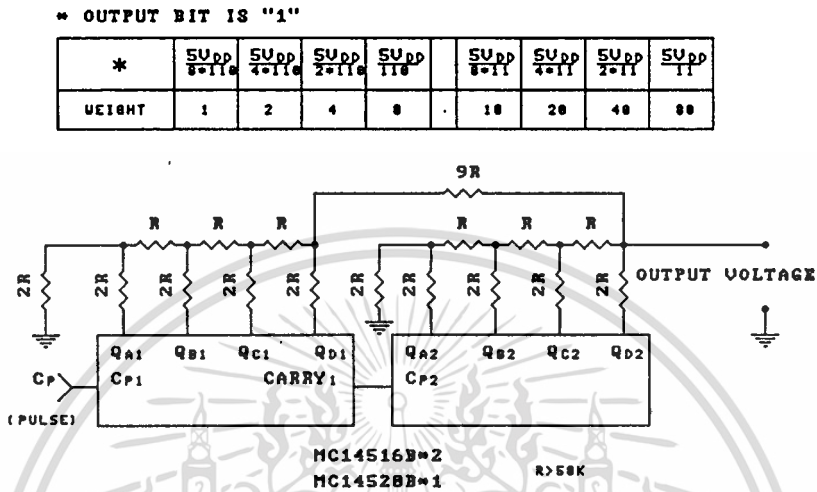
รูปที่ 2.79 ตัวอย่างวงจร D/A แบบวงจรบันไดของตัวต้านทาน

ให้แรงดันคิดเป็นน้ำหนักเรียงจากมีค่าสุดไปสูงสุด คือ 1,2,3,...128 เหมือนกับแบบรวมกระแสตามที่ได้อธิบายมาแล้ว

ถ้าป้อนพัลส์ให้วงจรนับแล้ววัดแรงดันขาออกด้วยมัลติมิเตอร์ ก็จะเห็นเข็มมิเตอร์ค่อยๆ กระดิกขึ้น หรือถ้าใช้ออสซิลโลสโคปจับดูรูปคลื่นก็จะเห็นเป็นรูปคลื่นฟันเลื่อยแบบบันไดเหมือนกัน ตัวต้านทาน R และ 2R ที่ใช้ในวงจรควรเป็นตัวต้านทานที่มีความแม่นยำสูง เช่น ความผิดพลาดไม่เกิน 1 เปอร์เซ็นต์ ถ้าผิดพลาดมากจะทำให้สัญญาณอนาลอกที่ได้ผิดพลาดได้

วงจรในรูปที่ 2.79 เป็นวงจร D/A ที่ใช้กับเลขฐานสอง ถ้าเป็นเลขฐานสิบรหัส BCD ซึ่งเรานิยมใช้กันมากนั้นก็จำเป็นต้องดัดแปลงวงจรบันไดของตัวต้านทานใหม่เป็นอย่างไรรูปที่ 2.80 วงจร D/A นี้มีวงจรบันไดอยู่ 2 วงจร เบื้องของหลักหน่วยวงจรหนึ่งและเป็นของหลักสิบอีกวงจรหนึ่ง แต่ละวงจรใช้ตัวต้านทาน R และ 2R เหมือนกัน สองวงจรนี้ต่อเชื่อมกันด้วยตัวต้านทานที่มีขนาด 9R เพื่อให้แรงดันขาออกของวงจรบันไดหลักหน่วยมีขนาดเล็กลง 10

เท่า เมื่อมารวมรับแรงดันขาออกของวงจรบันไดหลักสิบ ที่ใช้ค่า $9R$ เพราะความต้านทานขาออกของวงจรบันไดมีค่า R พอติดตามที่ได้อธิบายไปแล้ว



รูปที่ 2.80 วงจร D/A ที่ใช้กับเลขฐานสิบรหัส BCD 2 หลัก

วงจรบันไดของตัวต้านทานนี้สามารถใช้งานในทางปฏิบัติได้ถึง 3 หลักของเลขฐานสิบ ถ้าเกินกว่า 3 หลักแล้ว จะต้องคัดเลือกค่าความต้านทานให้แม่นยำ มิฉะนั้นจะเกิดความคลาดเคลื่อนมาก วงจรบันไดของตัวต้านทานก็มีที่ทำการเป็นไอซีสำเร็จรูปขาย ไอซีบางตัวที่เป็นวงจร D/A นั้น แท้จริงภายในจะมีวงจรบันไดของตัวต้านทานและแหล่งจ่ายกระแสที่ถูกควบคุมด้วยสัญญาณ "0" และ "1" ของอินพุทเท่านั้น ไอซี D/A ที่นิยมใช้กันมากได้แก่ เบอร์ MC1408 ของบริษัทโมโตโรลา เป็นวงจร D/A ขนาด 8 บิต

2.8 ส่วนประกอบของวงจรเครื่องรับ

ในวงจรภาครับจะประกอบด้วย วงจร ANT (Antenna), วงจรขยาย HF, วงจรผลิตสัญญาณตัวที่ 1, วงจรมิกเซอร์ตัวที่ 1, วงจรผลิตสัญญาณตัวที่ 2, วงจรมิกเซอร์ตัวที่ 2, วงจรขยายสัญญาณ IF ตัวที่ 2, ตัวแยกความถี่, วงจรขยายสัญญาณ AF (1), วงจรขยายสัญญาณ AF (2), วงจรดีโคเดอร์ (ถอดรหัส), วงจรผลิตสัญญาณนาฬิกา

2.8.1 วงจรสายอากาศ

วงจรนี้จะทำให้เกิดสัญญาณที่ดี ถ้าใช้กับสายอากาศเฟอร์ไรท์ (L1), ตัวเก็บประจุที่

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ปรับค่าได้ (CV1) และ C1 และจะส่งสัญญาณทั้งหมดไปยังวงจรถยาย HF (IC1)

2.8.2 วงจรถยายสัญญาณ HF

วงจรมีประกอบด้วยวงจรถาย T1-T3 และวงจรถยายสัญญาณ HF (IC1) ด้วยเหตุนี้เราจะเอาแบบจำลองผลตอบสนองของ IF ตัวที่ 1 มาใช้ สัญญาณจะถูกขยายและส่งไปที่เบสของมิกเซอร์ตัวที่ 1 (IC2)

2.8.3 ส่วนของออสซิลเลเตอร์ตัวที่ 1 และมัลติไฟเดอร์

วงจรมีประกอบด้วย IC3 (MC-4168), T4, T5 และ T7 ความถี่ของวงจรรออสซิลเลเตอร์หาได้จาก

$$FL = (FS - 10.7) / 3 \text{ (MHz)}$$

เมื่อ

FL = ความถี่ออสซิลเลเตอร์

FS = ความถี่พาหะ

สามโมดิกที่ 3 (3FL) ของความถี่ FL ที่ผลิตขึ้นนี้จะถูกปรับปรุงโดยวงจร Tank ซึ่งประกอบด้วย T4 และ C10 และถูกนำไปยังเบสของ IC2 โดยตัวเก็บประจุ C9

2.8.4 วงจรมิกเซอร์ตัวที่ 1

วงจรมีประกอบด้วย IC2 (MC-4168) และ T6 ประกอบด้วยความถี่ 10.7 MHz ซึ่งเป็นความแตกต่างระหว่างความถี่พาหะ FS และความถี่ออสซิลเลเตอร์ตัวที่ 1 (3FL), ซึ่งจะถูกทำให้ดีขึ้นโดย T6 และพาไปที่ F1 หลังจากการแมทชิงอิมพีแดนซ์

2.8.5 มิกเซอร์และออสซิลเลเตอร์ตัวที่ 2

วงจรมีประกอบด้วย IC4 (MC-4169) และ X2 ความถี่ออสซิลเลเตอร์ คือ 10.245 MHz เอาท์พุทที่เกิดขึ้นจะผ่านไปที่มิกเซอร์ตัวที่ 2 โดย C19 และถูกประยุกต์ใช้เป็น BPF (F2) ซึ่งประกอบด้วยความถี่ 455 kHz

2.8.6 วงจรถยาย IF ตัวที่ 2, ตัวแยกความถี่

วงจรถยาย IF ตัวที่ 2 และตัวแยกความถี่ ประกอบด้วย IC5 และ IC6 มีอัตราขยายแรงดัน

ประมาณ 120 dB เอาท์พุทของ IC6 จะถูกรวมเข้ากับตัวแยกความถี่ ซึ่งประกอบด้วย T9,

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

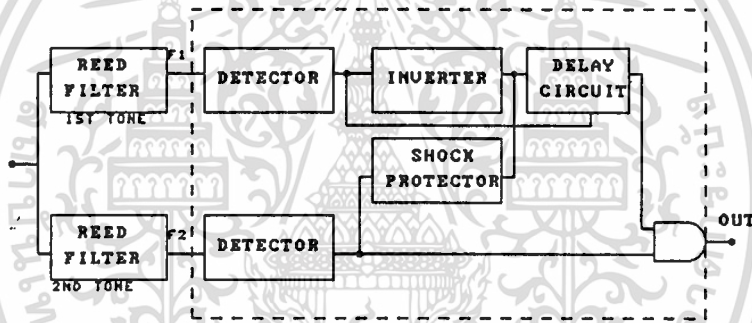
C24, C25, C26, D1 และ D2 ใช้สำหรับการ Demodulate

2.8.7 ส่วนขยาย AF

ส่วนขยายนี้ประกอบด้วย วงจรขยาย AF (IC7) และ T10, IC7 จะเป็นตัวขยายสัญญาณที่ทำการ Demodulate แล้ว และถูกนำไปกรอง 2 ครั้งในเวลาเดียวกัน ซึ่งมันจะทำให้เกิดการแมทซ์อิมพีแดนซ์โดย T10 และถูกนำไปยังขาเบสของ TR1 และ TR2

2.8.8 Decoder

ส่วนของดีโคเดอ์ ประกอบด้วย IC8 (MC-4173)



รูปที่ 2.81 บล็อกไดอะแกรมของ IC8

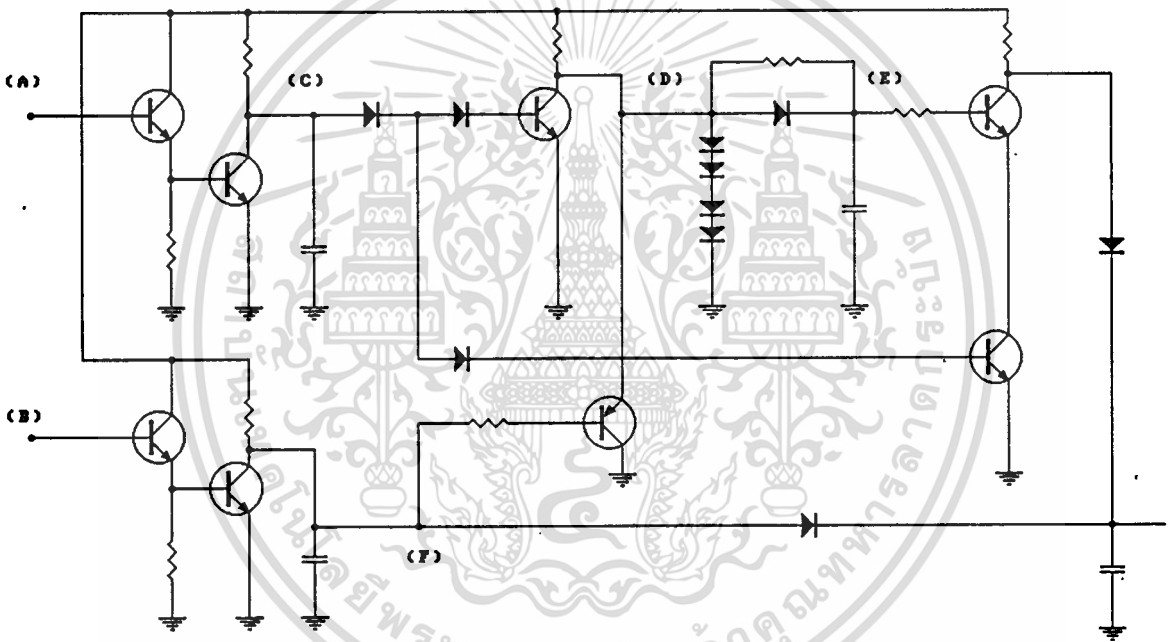
สัญญาณ AC จะถูกแยกโดยฟิลเตอร์ (F1, F2) คือ จะถูกแปลงเป็นแรงดันทาง DC โดยตัวดีเทคเตอร์พัลส์สัญญาณเสียงตัวที่ 1 จะถูกนำไปผ่าน AND GATE โดยผ่านอินเวอร์เตอร์และวงจรถ่วง เอ๊าท์พุทจะเกิดขึ้นเมื่อพัลส์สัญญาณเสียงถูกส่งไปยัง AND GATE ตัวป้องกันการสะท้อนของสัญญาณจะเกิดขึ้นเมื่อป้องกันสัญญาณที่ไม่ต้องการเซอร์กิตไดอะแกรมของ IC8 และรูปคลื่นแรงดันถูกแสดงในรูปที่ 2.82 และรูปที่ 2.83 ตามลำดับ

2.8.9 Timer

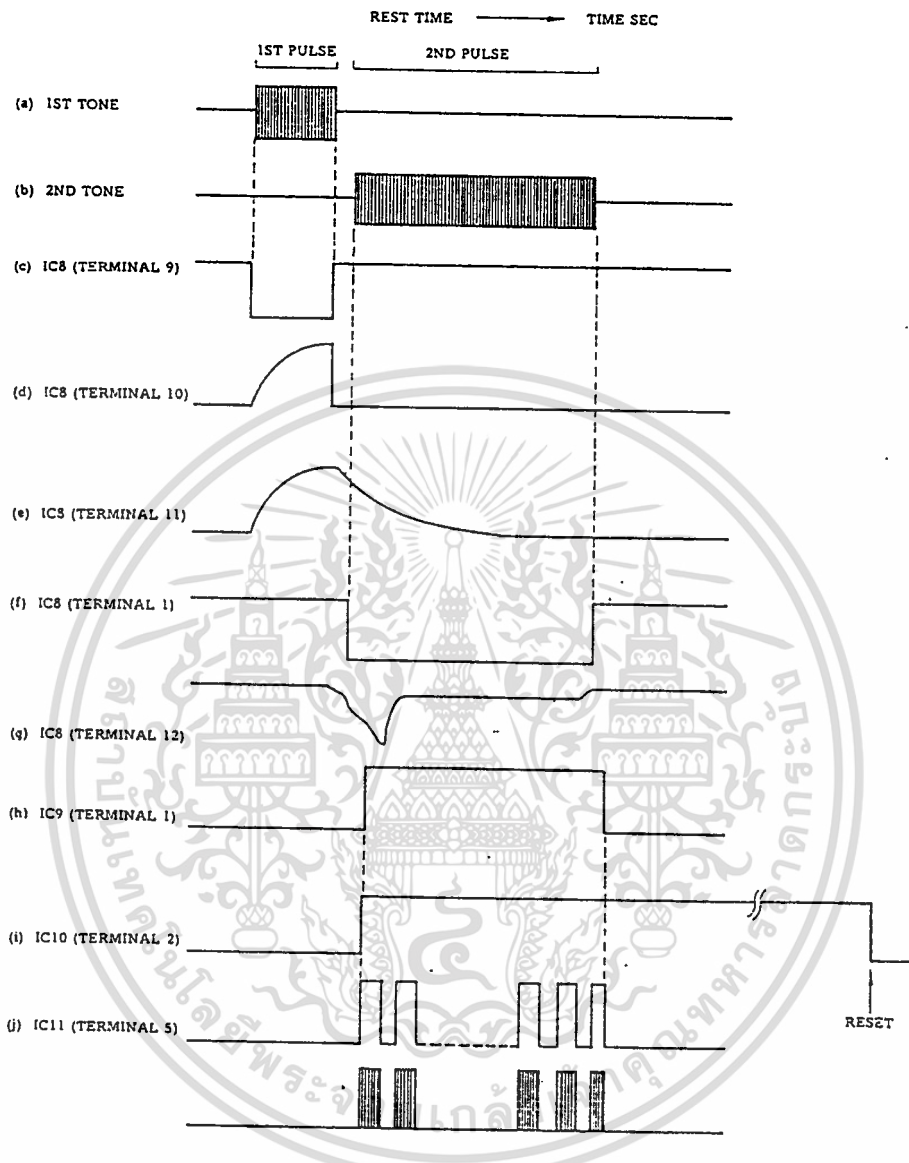
วงจร Timer ประกอบด้วย IC9 (MC-8007) และเป็นตัวไบอัสให้กับวงจรขยาย AF ตัวที่ 1 และ 2 ออสซิลเลเตอร์และวงจรถ่วงปริมาตร รูปที่ 2.84 แสดงเซอร์กิตไดอะแกรมของ IC9

แรงดันจะเกิดขึ้นที่ขา 1 และ 7 ของ IC9 เมื่อเอาท์พุท (ขณะที่ไม่มีพัลส์) ของ IC9 เป็นตัวดึงสัญญาณไฟที่ขา 3 โดยผ่าน D9 หลังจากนั้นประมาณ 3 วินาที แรงดันที่ขา 1 ก็จะถูกสร้างขึ้นมาเหมือนเดิม และขา 7 จะรักษาสถานะเดิมจนกระทั่งขาที่ 7 รีเซท แรงดันที่ขา 1 จะถูกส่งผ่านไปยังออสซิลเลเตอร์ IC10 (MC-4109) ผ่าน F17 และแยกความถี่ผ่าน R26 และ D7

ในระหว่างการทำงานนี้ ฟังก์ชันของการ Demodulate ของตัวแยกความถี่ จะไม่ถูกป้องกันการ Demodulate สัญญาณจากการถูกรวมสัญญาณกับเสียงที่มีความไว แรงดันที่ขา 7 จะถูกแยกไปแต่ละวงจรซึ่งแสดงในรูปที่ 2.85



รูปที่ 2.82 Circuit Diagram ของ IC8

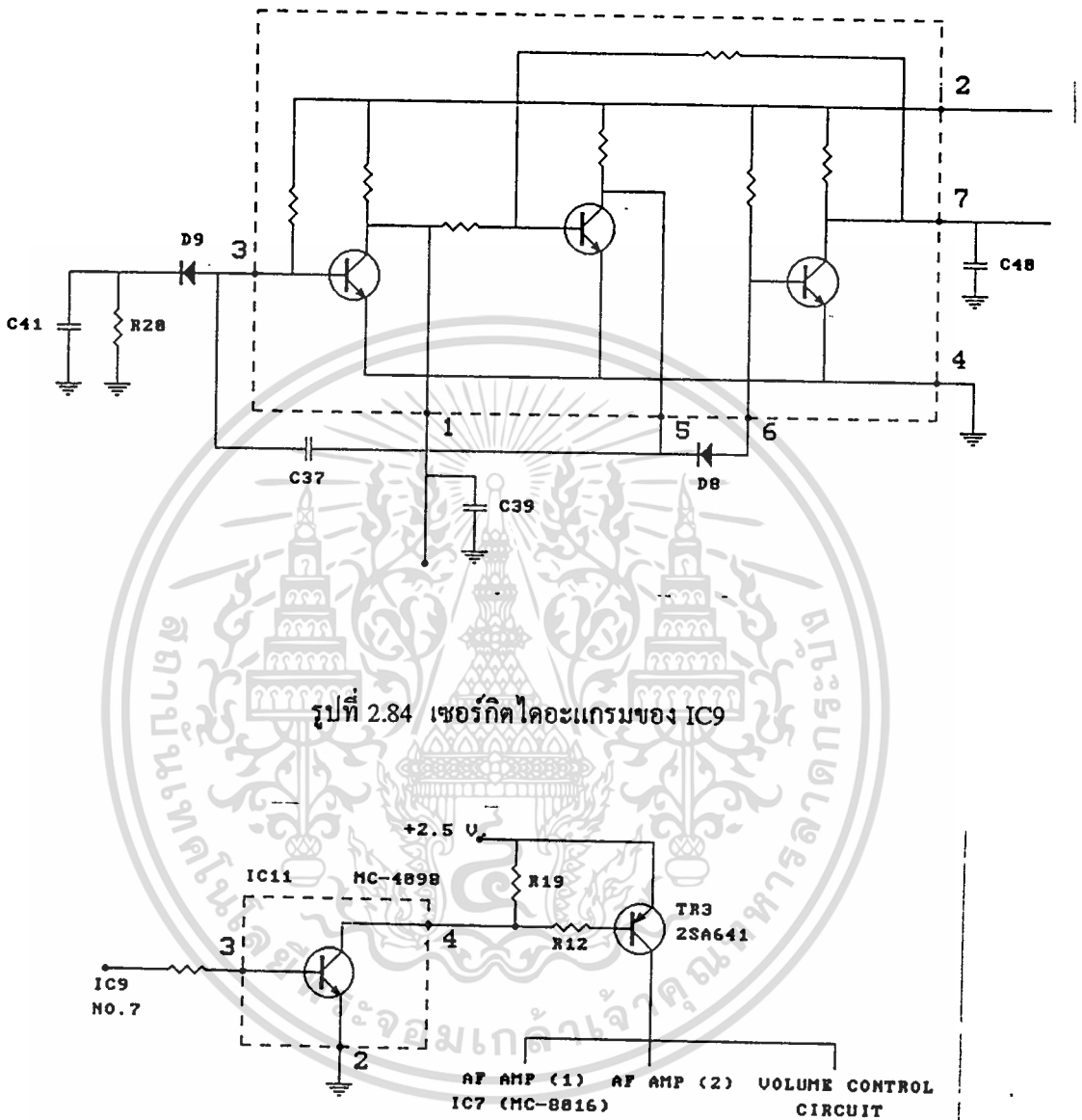


รูปที่ 2.83 รูปคลื่นแรงดันของ IC8

วงจรถวมคุมปริมาตรจะถูกจัดหาสำหรับควบคุมสัญญาณอินพุทของวงจรถยาย AF คิวที่ 1 และ IC7 (MC-8016)

เมื่อ D3 ไม่สามารถไบอัสผ่าน R13 และ D4, เสียงที่ถูก Demodulate จะถูกส่งผ่านไป วงจรถยาย AF IC7 โดยไม่คำนึงถึงตำแหน่งของการควบคุมว่าเป็น "H" หรือ "L" (จนกระทั่งอิมพีแดนซ์ของไดโอด D3 เป็น "High") ถ้า IC9 ทำงานและ D3 ถูก Bias อินพุทที่ไปที่ IC7 จะลดลงเป็นเพราะตำแหน่งของการควบคุม "H" และ "L"

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

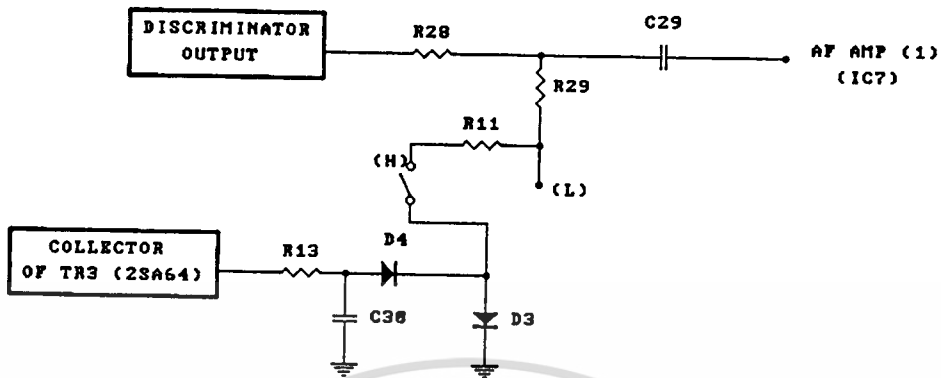


รูปที่ 2.85 วงจรขยายสัญญาณขา 7 ของ IC9

2.8.10 วงจรขยาย AF ตัวที่ 2

วงจรขยาย AF ตัวที่ 2 จะเป็นตัว พูซ-พูล การขยายกำลัง ซึ่งประกอบด้วย TR1, TR2, T10 และ T11 วงจรขยายนี้อาจไม่ทำหน้าที่เป็นวงจรขยายภายใต้สภาวะ Stand-by จนกระทั่งไบอัสจะไม่เกิดขึ้นที่ขาเบสของ TR1 และ TR2 เพราะฉะนั้นจะไม่ได้ยินเสียงจากลำโพง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 2.86 วงจรควบคุมปริมาตร

ถ้าเครื่องรับถูกเรียก โทมเมอร์ (IC9) จะทำการดีโคเดอ์เอาท์พุท และแรงดัน 2.4V จะมาที่ขาคอลเลคเตอร์ของ TR3 แรงดันนี้จะผ่านมาทาง R28 เป็นไบอัสโวลต์เดจที่ขาเบสของ TR1 และ TR2 และเสียงที่มีความไวและข่าวสารจะเปล่งเสียงจากลำโพงโดยไบอัสโวลต์เดจนี้

2.8.11 ออสซิลเลเตอร์

วงจรรออสซิลเลเตอร์ประกอบด้วย IC10 และ IC11 แรงดันเอาท์พุทของ IC9 (ขา 1) จะถูกส่งไปยัง IC10 (MC-4109) ผ่าน R17 IC10 จะเป็น Multivibrator ซึ่งผลิตความถี่ประมาณ 3 Hz เอาท์พุทของ IC10 (ขา 2) จะถูกส่งไปยังขา 4 ของ IC11 (MC-4098) และถูกกระตุ้นโดย Multivibrator การออสซิลเลทความถี่ของออสซิลเลเตอร์นี้ประมาณ 1.6 kHz เอาท์พุทของ IC11 ถูกส่งไปที่ IC7 โดยผ่าน R33 หลังจากที่เกิดการขยาย และจะเกิดเสียงจากลำโพงเหมือนกับความไวเสียง

2.8.12 แจ็ค "S" และ "A"

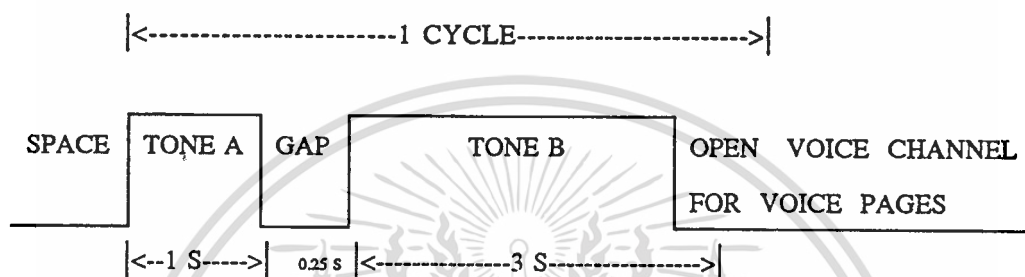
หนึ่งในแจ็ค "S" และ "A" จะถูกส่งผ่านจากสายอากาศ L1 โดย C45 ความไวจะมีมากขึ้นเมื่อหูฟังและสายอากาศถูกใช้ (วงจเสียงพูดจะไม่ถูกปิดเมื่อสายอากาศถูกใช้)

2.9 การ Generate Code ตามมาตรฐาน Plan C

เครื่องเรียกวิทยุคิดตามตัวระบบโทนและวอยซ์ นั้น การเรียกไปยังเครื่องวิทยุคิดตามตัวจะใช้สัญญาณชายน์เวฟ 2 ความถี่ ในการมอดูเลชันไปกับคลื่นพาห์ ความถี่ 170.900 MHz

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

กล่าวคือ เป็นเครื่องสร้างสัญญาณลักษณะซายน์เวฟที่ถูกกำหนดความถี่คงที่ไว้เป็นชุด แต่ละชุด จะมีความถี่ 2 ความถี่ ค่าของความถี่แต่ละชุดที่ต้องการจะถูกกำหนดไว้เป็นรหัส เรียกว่า รหัส Plan C คือ จะส่งสัญญาณโทนที่หนึ่งเป็นเวลาประมาณ 1 วินาที, หยุดส่งสัญญาณ 0.25 วินาที และส่งสัญญาณโทนที่สองอีกประมาณ 3 วินาที ดังรูปที่ 2.87



รูปที่ 2.87 Plan C Code Waveform

ความถี่หลักของเครื่องแบบ Plan C จะมีทั้งสิ้น 30 ชุด กำหนดเป็นกลุ่มย่อยๆ กลุ่มละ 10 ชุด ได้เป็น 3 กลุ่ม คือ A,B และ C ตามตารางที่ 2.8

ที่	กลุ่ม A		กลุ่ม B		กลุ่ม C	
	โมโตโรลาร์	ความถี่(Hz)	โมโตโรลาร์	ความถี่(Hz)	โมโตโรลาร์	ความถี่(Hz)
0	140	321.7	110	330.5	120	569.1
1	141	339.6	111	349.0	121	600.9
2	142	358.6	112	368.5	122	634.5
3	143	378.6	113	389.0	123	669.9
4	144	399.8	114	410.8	124	707.3
5	145	422.1	115	433.7	125	746.8
6	146	445.7	116	457.9	126	788.5
7	147	470.5	117	483.5	127	832.5
8	148	496.8	118	510.5	128	879.0
9	149	524.6	119	539.0	129	928.1

ตารางที่ 2.8 แสดงค่าความถี่ของ Plan C กลุ่มต่างๆ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่อนำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ในการเข้ารหัส Plan C จะกำหนดโปรแกรมให้ค่าของตัวเลขหลักร้อยเป็นตัวกำหนดว่าจะสร้างความถี่ชุดใด (แบ่งเป็น 9 ชุด ตามรหัสเรียกขาน 100 - 900) เมื่อเลือกชุดความถี่ได้แล้ว ก็จะนำเอาค่าตัวเลขหลักสิบเป็นตัวชี้ค่าความถี่ของสัญญาณโทนชุด A และตัวเลขหลักหน่วยเป็นตัวชี้ค่าความถี่ของสัญญาณโทนชุด B

หลักร้อย	หมายเลขเรียกขาน	กลุ่มความถี่
1	100 - 199	B - B
2	200 - 299	C - C
3	300 - 399	B - C
4	400 - 499	A - A
5	500 - 599	B - A
6	600 - 699	C - B
7	700 - 799	A - B
8	800 - 899	C - A
9	900 - 999	A - C

ตารางที่ 2.9 Plan C Code Table

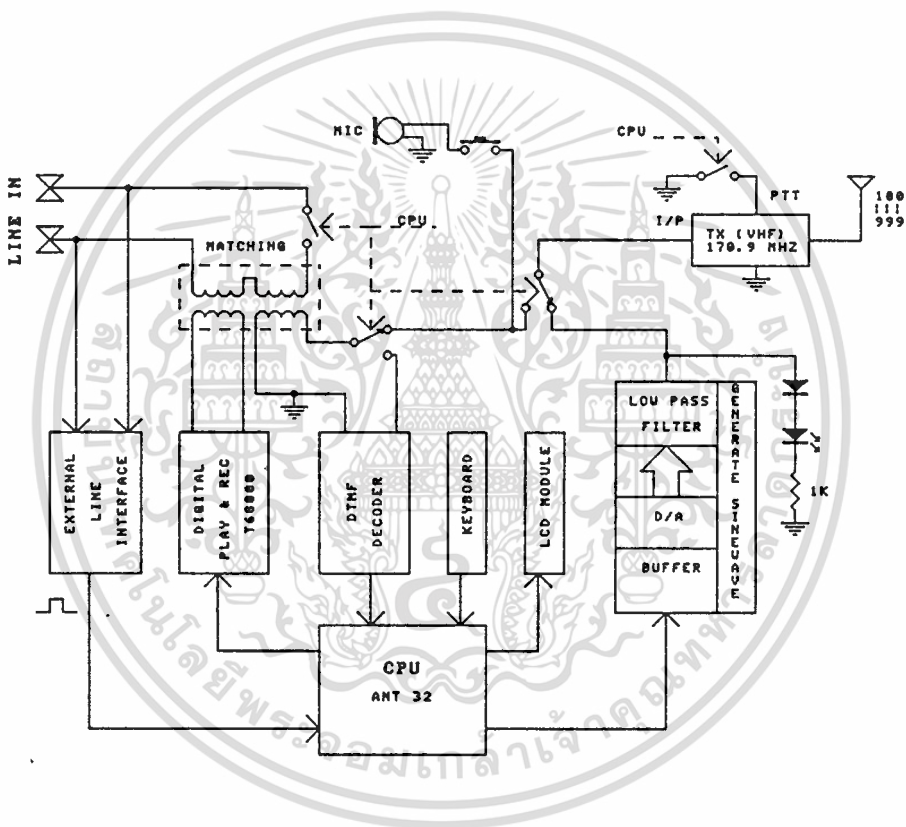
สมมุติว่า ต้องการเรียกวิทยุติดตามตัวหมายเลข "456" อันดับแรก เครื่องจะนำหลักร้อย คือ เลข "4" มาเลือกหาชุดความถี่ในตารางที่ 2.2 ซึ่งตรงกับชุดที่ 4 กำหนดให้ใช้ความถี่กลุ่ม A กับ A จากนั้นจะนำค่าหมายเลขที่จะเรียกหลักสิบ คือ เลข "5" มาเป็นตัวชี้ค่าความถี่กลุ่ม A ลำดับที่ 5 จะได้ความถี่โทน A เป็น 422.1 Hz และขั้นตอนจะนำค่าหลักหน่วยของหมายเลขที่จะเรียก คือ เลข "6" มาเป็นตัวชี้ค่าความถี่ กลุ่ม A ลำดับที่ 6 ก็จะได้ความถี่ของโทน B เป็น 445.7 Hz นั่นคือ เมื่อเราต้องการเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวหมายเลข "456" เครื่องก็จะสร้างสัญญาณชาแนลเวฟความถี่ 422.1 Hz และ 445.7 Hz เป็นสัญญาณโทน A และสัญญาณโทน B ตามลำดับ

บทที่ 3

การออกแบบ

การออกแบบเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

Automatic Pager Call Tone & Voice System



รูปที่ 3.1 Block Diagram Automatic Pager System

3.1 การออกแบบ HARD WARE

การออกแบบเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบอัตโนมัติ การสร้างทำการประกอบวงจรลงบนแผ่นปริ้นท์เอนกประสงค์ เนื่องจากโครงการอยู่ในช่วงทดลอง เพื่อความสะดวกในการปรับปรุงแก้ไข

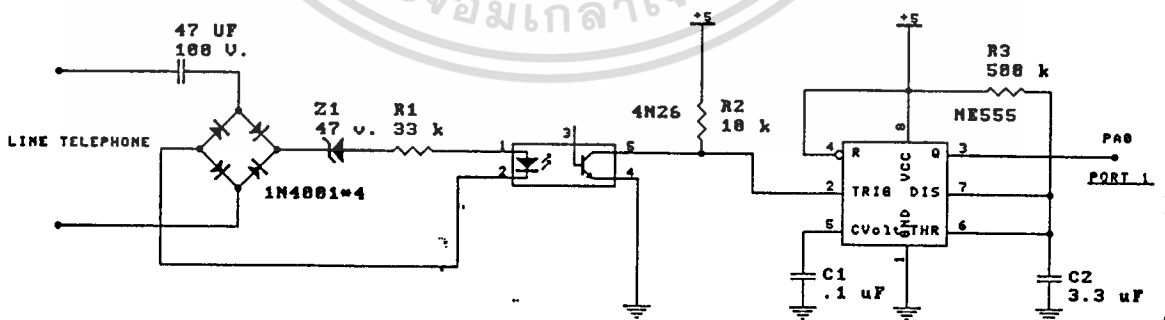
เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ระบบการทำงานของเครื่องเรียกวิทยุคิดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ
 ครงรูปที่ 3.1 ประกอบด้วยวงจรที่เป็นส่วนสำคัญ 9 ส่วน ดังนี้

1. External Line Interface
2. Digital Paly & Rec. (T68000)
3. DTMF Decoder (Dual Tone Multi Frequency Decoder)
4. MATRIX Keyboard
5. LCD Modute
6. Sinewave Genalate
7. CPU (ANT-32)
8. การโปรแกรม IC 8255 บนบอร์ด ANT-32 ให้อยู่ในโหมดต่างๆ
9. Power Supply

3.1.1 External Line Interface

วงจรมีหน้าที่รับสัญญาณเรียก (Ringing Tone) ที่มาจากการเรียกเข้ามาของผู้ใช้แล้วทำการเปลี่ยนสัญญาณที่เข้ามาเป็นสัญญาณพัลส์ จากนั้นจะส่งสัญญาณพัลส์นี้ไปยัง CPU เพื่อให้ CPU รู้ว่ามีการติดต่อเข้ามา โดยผ่านทางพอร์ท 8255 จากนั้น CPU จะทำการส่งสัญญาณไปยัง Q1(C1061) เพื่อให้ RY1 ทำงาน ซึ่งเสมือนเป็นการส่งให้ยกหูโทรศัพท์ เพื่อรอรับขั้นตอนการทำงานต่อไป



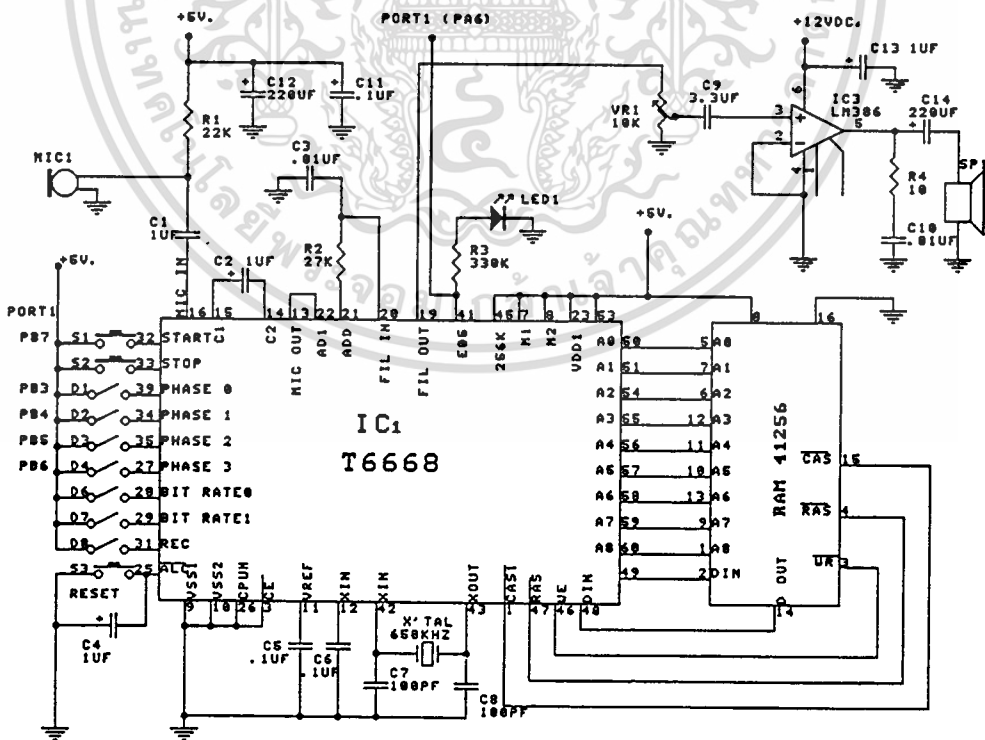
รูปที่ 3.2 วงจร External Line Interface

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทำงานของวงจรรูปที่ 3.2 สัญญาณเรียกที่ส่งมาจากชุมสายขององค์กรโทรศัพท์ จะมีแรงดันประมาณ 100Vp-p (ถ้ามีการเรียกเข้ามา) ที่ Line Telephone จะผ่าน C 47 uF/100V และผ่านวงจร Bridge Rectifier ผ่าน Zener Diode 47 V ผ่าน R 33KΩ ผ่าน Opto Isolater (4N26) เมื่อมีสัญญาณเรียกเข้ามาจะทำให้ LED ของ Opto Isolater เปล่งแสง ทำให้ทรานซิสเตอร์ใน Opto Isolater นำกระแสมีผลทำให้ขา 2 ของ IC555 มีลอจิกเป็น "0" ซึ่ง IC555 นี้ทำการต่อเป็นวงจรโมโนสเตเบิล เมื่อขา Trig (ขา 2) ของ IC555 เปลี่ยนสถานะจาก "1" เป็น "0" ทำให้ที่ขา O/P (ขา 3) ของ IC555 เกิดพัลส์ชั่วขณะหนึ่ง เพื่อส่งไปให้ CPU ทราบว่ามีการเรียกเข้ามาโดยผ่านทาง Port 1 (PA0) ของ 8255 จำนวน 1 Bit

3.1.2 Digital Play & Record

วงจรมีหน้าที่ คอบรับโทรศัพท์ที่เรียกเข้ามา โดยเป็นเสียงพูดออกไปยังผู้ที่เรียกเข้ามา โดยการเลือกข้อความที่ต้องการตอบกลับไป ซึ่งการเลือกข้อความจะใช้ CPU เป็นตัวเลือก โดยผ่านทาง Port 1 (PB3 - PB7) ของ 8255 จำนวน 5 Bit



รูปที่ 3.3 วงจร Digital Play & Record

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

การทำงานของวงจร รูปที่ 3.3 เป็นเสมือน Tape หัวไป คือ มีการบันทึกลงไปแล้วนำข้อความเหล่านั้นมาเล่นกลับ แด่วงจรนี้ทำงานในระบบดิจิทัล (การใช้งานโดยละเอียดดูได้จาก ทฤษฎีในบทที่ 2) ข้อความที่บันทึกไว้ในช่วงต่างๆ คือ

D3	D2	D1	D0	ข้อความ
0	0	0	0	เว้นว่างไว้
0	0	0	1	กรุณากดหมายเลข Pager ที่ท่านต้องการเรียก
0	0	1	0	ไม่สามารถติดต่อหมายเลขนี้ได้
0	0	1	1	กรุณาพูดข้อความท่านมีเวลาพูด 20 วินาที
0	1	0	0	
0	1	0	1	
0	1	1	0	
0	1	1	1	
1	0	0	0	
1	0	0	1	
1	0	1	0	
1	0	1	1	
1	1	0	0	
1	1	0	1	
1	1	1	0	
1	1	1	1	ขอขอบคุณที่ใช้บริการ ของ กสท.

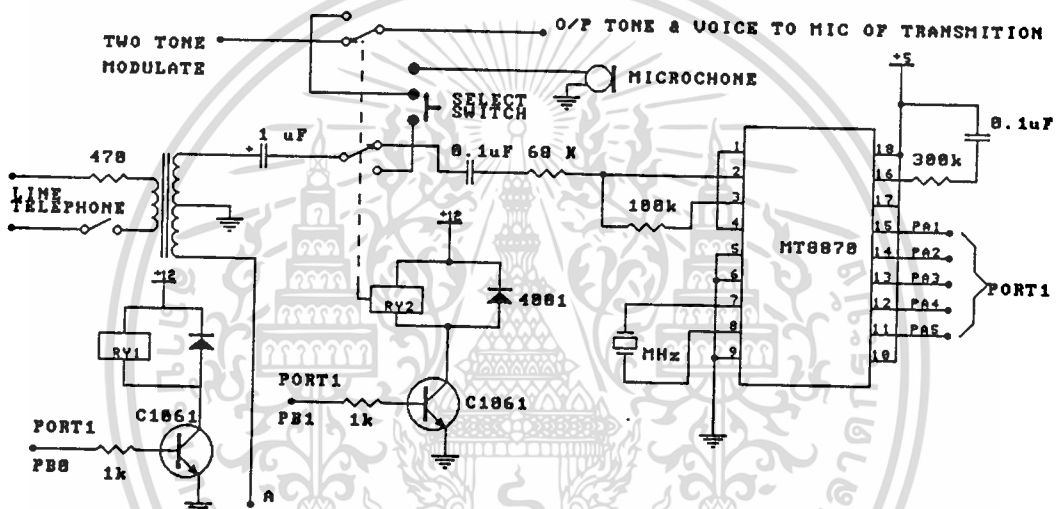
ตารางที่ 3.1 การกำหนดข้อความในช่องต่างๆ ของวงจร Digital Play & record

เมื่อเราต้องการที่จะนำข้อความที่อยู่ในช่องใดออกมาตอบกลับไปยังผู้เรียก ก็จะสั่งให้ CPU กำหนดสัญญาณที่ Port 1 ขา PB3 - PB6 (D0 - D3) ของ 8255 ค้างไว้ตามตาราง จากนั้นก็จะส่งสัญญาณมา Start วงจร Digital Play & Record โดยผ่านทาง Port 1 ขา PB7 ของ 8255 เพื่อนำข้อความที่ต้องการตอบกลับไปยังผู้เรียกใช้บริการ.

3.1.3 DTMF Decoder (Dual Tone Multi Frequency Decoder)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น เมื่ออนุญาตให้เผยแพร่โดยไม่เสียค่าใช้จ่าย
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

วงจรในส่วนนี้ทำหน้าที่ถอดรหัสสัญญาณ DTMF ใช้ IC DTMF Decoder, MT 8870 ซึ่งจะทำการถอดรหัสสัญญาณ DTMF อันเกิดจากการกดคีย์ที่หน้าปัทม์ของเครื่องโทรศัพท์ที่ใช้เรียกเข้ามา โดยที่วงจรนี้จะทำหน้าที่การรับสัญญาณเข้ามา จากนั้นจะทำการถอดรหัสสัญญาณเป็นรหัสไบนารี 4 บิต และในขณะที่มีการกดคีย์โทรศัพท์ จะทำให้ขาดโพล (ขา 15 ของ MT8870) ซึ่งเป็นขาเอาร์พุท จะส่งสัญญาณไปให้ CPU รับรู้ว่ามีมีการกดคีย์โทรศัพท์เข้ามาโดยผ่านทาง Port 1 (PA1) ของ 8255 ตอนที่ที่มีการกดคีย์ จากสัญญาณพัลส์ที่ขาดโพลพร้อมกับรับข้อมูล ซึ่งเป็นรหัสไบนารีไปทำงานตามคีย์ที่กดมาต่อไป



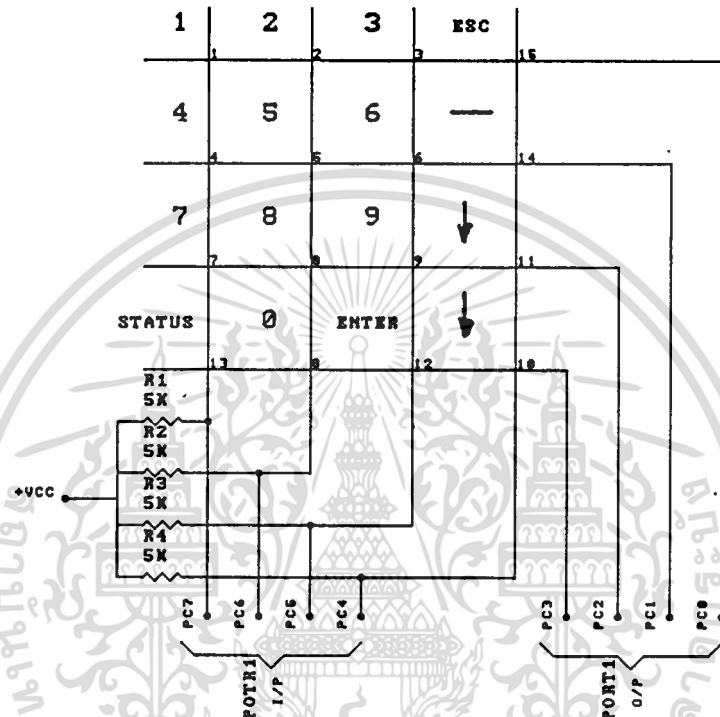
รูปที่ 3.4 วงจร DTMF Decoder

รูปที่ 3.4 แสดงวงจร DTMF Decoder วงจรนี้ใช้ IC MT8870 ทำหน้าที่เปลี่ยนสัญญาณ Tone อันเกิดจากการกดคีย์โทรศัพท์ เปลี่ยนมาเป็นสัญญาณไบนารี 4 บิต อินพุทของวงจรจะต่อกับ Line โทรศัพท์ โดยผ่าน Matching Transformer เพื่อรองรับการกดคีย์หมายเลขของ Pager ขา Strob ของ MT8870 จะต่อกับ CPU โดยผ่านทาง Port 1 (PA1) ของ IC8255 ของบอร์ด ANT32, ขาเอาร์พุทของ MT8870 (PC0-PC3) จะต่อเข้ากับ CPU ทาง Port 1 (PA2-PA5) ของ IC 8255 ของบอร์ด ANT32

3.1.4 MATRIX Keyboard

เป็นวงจร Matrix Keyboard ขนาด $4 \times 4 = 16$ Key ใช้ในการเลือกเมนูการทำงานต่างๆ เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่นิยมนำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

และใช้เรียก Pager ในระบบ Manual โดยต่อกับ CPU โดยผ่านทาง Port 1 (PC0-PC3) ของ IC8255 ของบอร์ด ANT32 เช้าเป็น Out Port และผ่านทาง Port 1 (PC4-PC7) ของ IC8255 ของบอร์ด ANT32 เช้าเป็น In Port โดยมีการวางคีย์การใช้งานดังรูปที่ 3.5



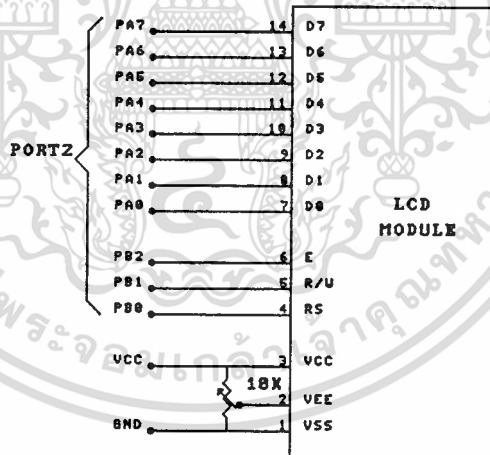
รูปที่ 3.5 วงจร Matrix Keyboard 4*4

3.1.5 LCD Module

เป็น Monitor ของเครื่อง ในที่นี้ใช้ขนาด 16 ตัวอักษร * 4 แถว โดยการควบคุมจาก CPU โดยผ่านทาง Port 2 (PB0-PB2) ของ IC8255 เป็นบิตควบคุม 3 บิต และผ่านทาง Port 2 (PA0-PA7) ของ IC 8255 เป็นบิตข้อมูล 8 บิต (การเขียนโปรแกรมควบคุมและการใช้งานดูจากรายละเอียดทฤษฎีในบทที่ 2)

3.1.6 Sinewave Genalate

วงจรส่วนนี้ทำหน้าที่ผลิตสัญญาณ Sinewave เพื่อใช้เป็นสัญญาณในการเรียกเครื่อง Pager แต่ละตัว ซึ่ง Pager แต่ละเครื่องนั้นจะมีหมายเลขที่ไม่เหมือนกัน ดังนั้นการส่งสัญญาณที่ไปเรียกนั้นก็就会有ความถี่ที่ไม่เหมือนกัน ความถี่ที่ใช้ทั้งหมดจะมีอยู่ทั้งหมด 30 ความถี่ ดังที่กล่าวไว้ในบทที่ 2 ในวงจรนี้จะใช้วงจรดิจิทัลแปลงสัญญาณเป็นอนาล็อกขนาด 8 บิต โดยใช้ วงจร แล็กเคอร์ เป็นวงจร DAC โดยการกำเนิดสัญญาณดิจิทัลจาก CPU โดยผ่านทาง Port 2 (PC0-PC7) ของ IC 8255 บนบอร์ด ANT32 ต่อเข้ากับ Buffer โดยใช้ IC 74LS244 เพื่อขยาย กระแสให้สูงขึ้น จากนั้นจะผ่านวงจรแล็กเคอร์ เพื่อแปลงสัญญาณดิจิทัลเป็นสัญญาณอนาล็อก จากสัญญาณอนาล็อกที่ได้จะนำไปผ่านวงจรกรองความถี่ต่ำผ่าน เพื่อให้ได้สัญญาณความถี่ที่เป็นรูปคลื่น Sinewave เพื่อนำไปใช้งานเป็นสัญญาณ Two-Tone และนำไป Mod เพื่อส่งออก อากาศต่อไป โดยมีการต่อวงจรใช้งานดังรูปที่ 3.7



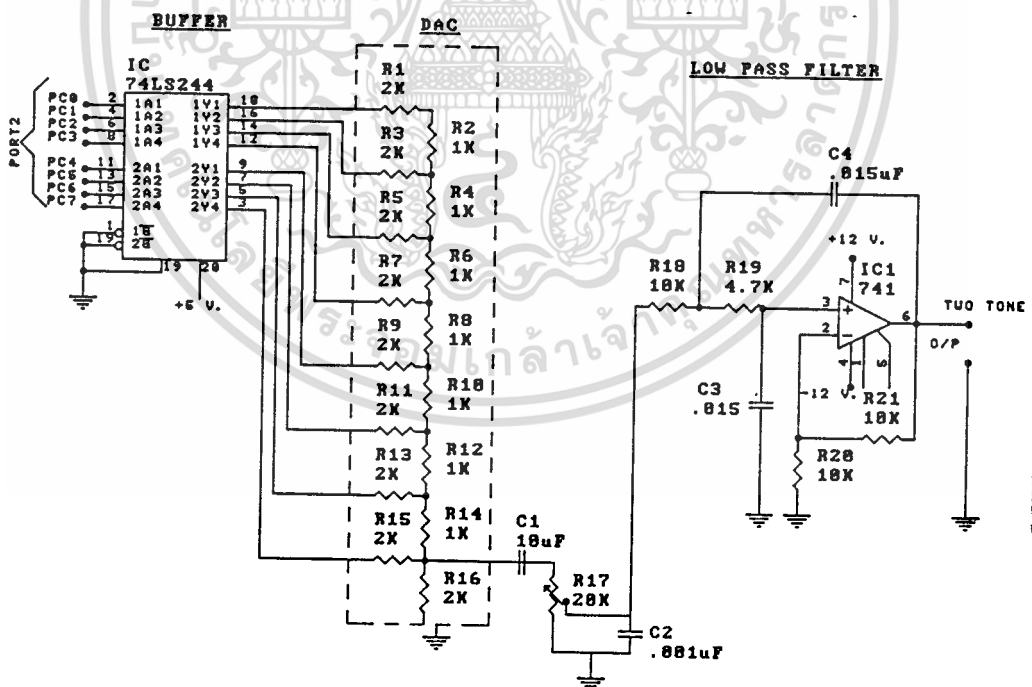
รูปที่ 3.6 วงจร LCD Module

3.1.7 CPU (Center Processin Unit)

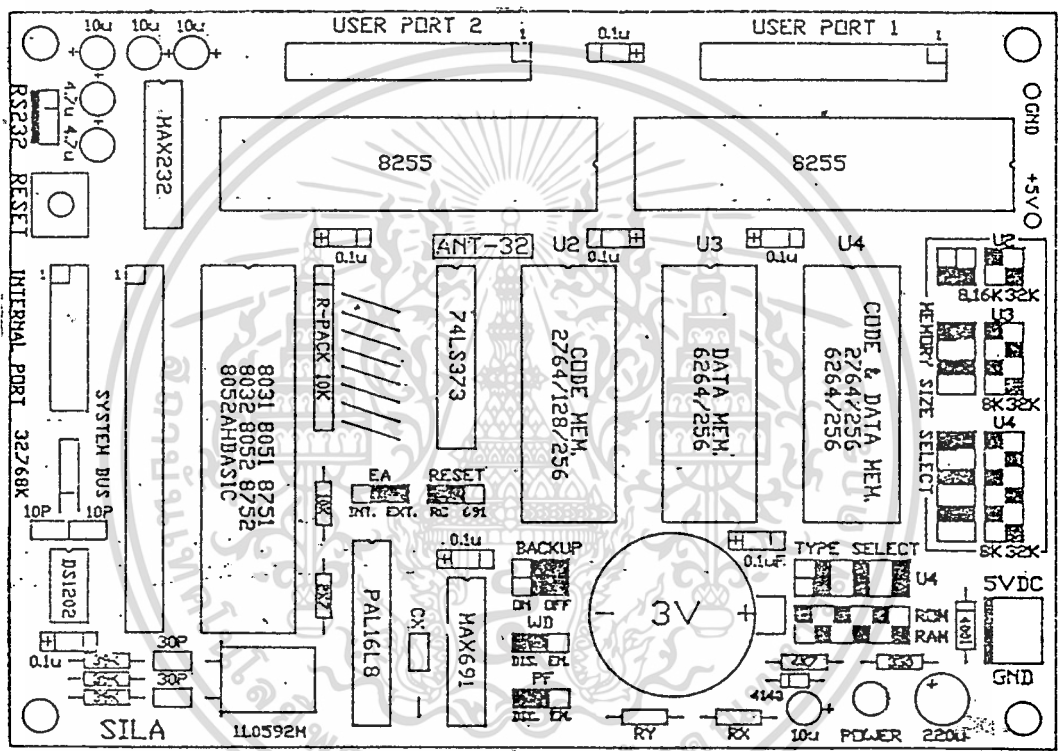
ในส่วนนี้เราใช้บอร์ด ANT32 ของบริษัท ศิลารี่เสิร์ช จำกัด เป็นบอร์ดไมโคร-

คอนโทรลเลอร์สำเร็จรูป ซึ่งเป็นบอร์ดที่นำไปใช้งานในลักษณะ Embedded Controller กล่าวคือ เป็นบอร์ดที่ถูกรอกแบบมาเพื่อควบคุมงานโดยเฉพาะ โดยติดตั้งอยู่ในเครื่องจักรกล เครื่องใช้ไฟฟ้า รวมทั้งระบบอัตโนมัติต่างๆ ซึ่งบอร์ดนี้จะใช้ CPU เบอร์ 8032 ซึ่งอยู่ในตระกูล MCS51 ซึ่งได้ถูกนำมาประยุกต์ใช้เป็นตัวควบคุมในระบบเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบอัตโนมัตินี้ ซึ่งเบอร์ ANT32 นี้ได้ถูกออกแบบมา ซึ่งประกอบด้วย Watchdog Timer, Battery Backup และ Power Fail Detector ซึ่งใช้ชิพ Max 691 วงจร Real Timer Clock ใช้ชิพ DS1202 และบอร์ดสื่อสารอนุกรมใช้ชิพ Max 232 รูปที่ 3.8 แสดงบอร์ดและตำแหน่งจัมป์เปอร์, รูปที่ 3.9 แสดงรายละเอียดของคอนเนคเตอร์ และชิพเบอร์ต่างๆ ,รูปที่ 3.10 แสดงวงจรทั้งหมดของบอร์ด ANT -32 ,รูปที่ 3.11 แสดงลักษณะสัญญาณ RS232 จากชิพ MAX 232 และการต่อสาย, รูปที่ 3.12 แสดงการกำหนดตำแหน่ง Memory ของบอร์ด ANT-32

การพัฒนาโปรแกรมบนบอร์ด ANT- 32 นี้ใช้ภาษาแอสเซมบลี และภาษาซี โดยใช้โปรแกรม AVC51 ในการ COMPILE และ LINK โปรแกรมซึ่งการใช้ภาษานี้จะมีความยืดหยุ่นมากในการเขียนโปรแกรม

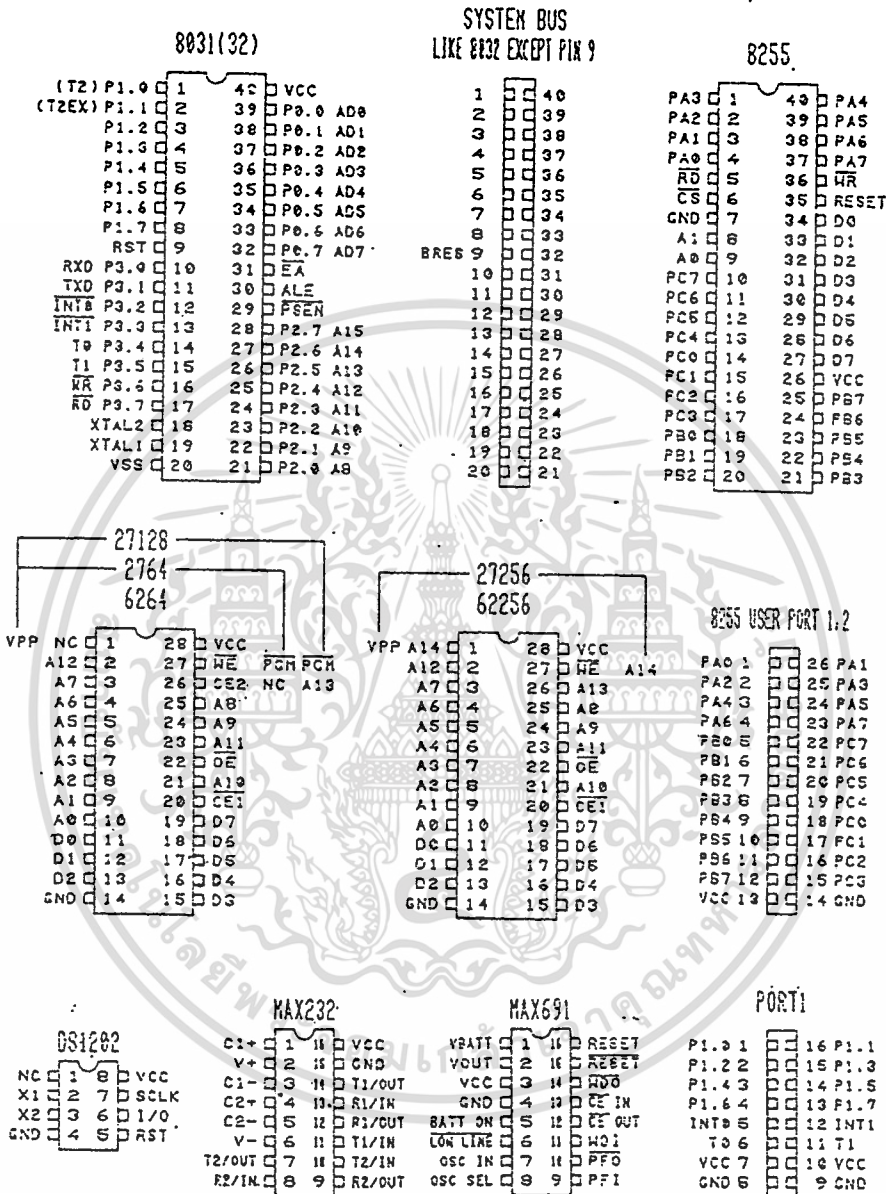


รูปที่ 3.7 วงจร Sinewave Generate

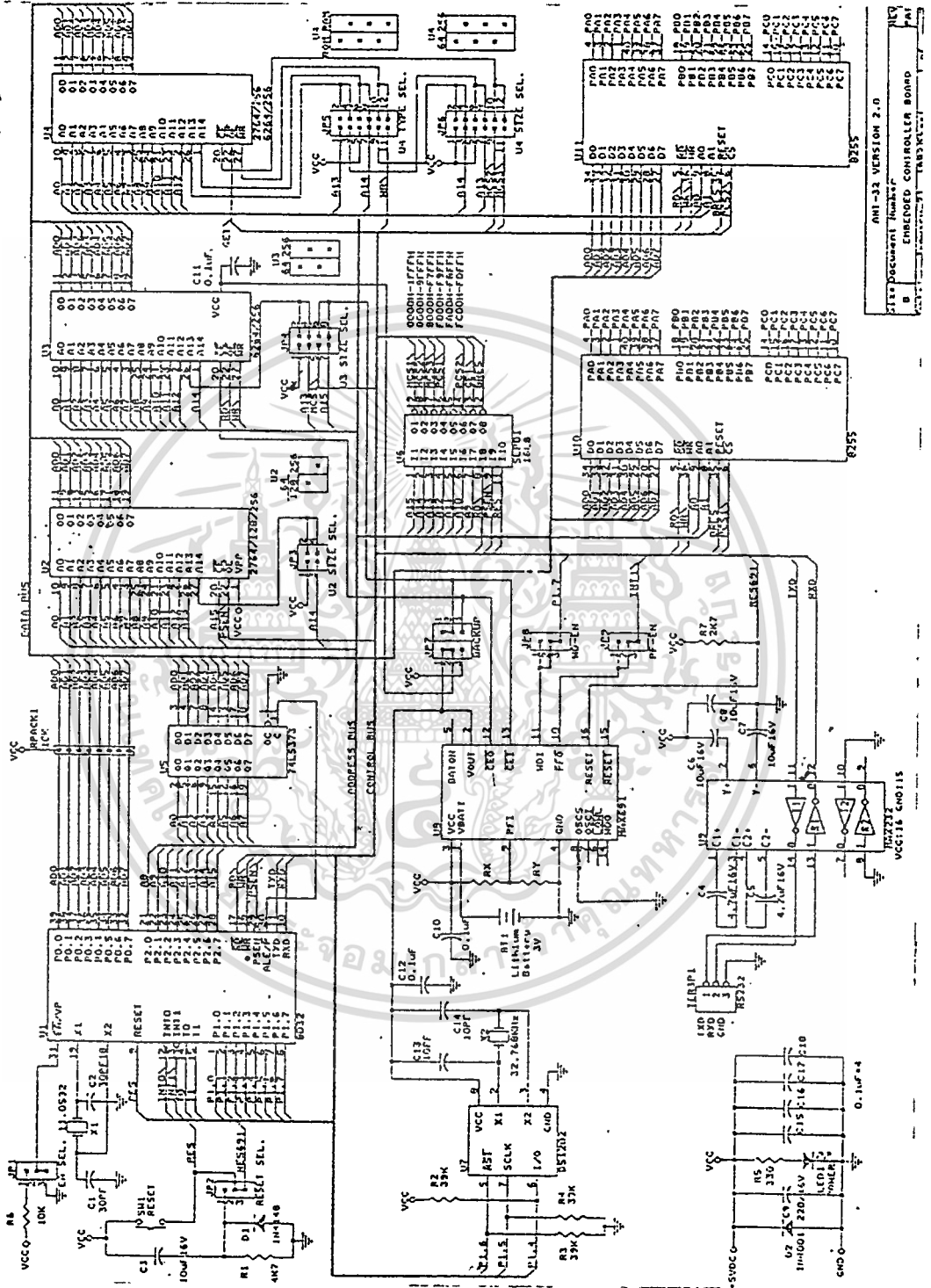


รูปที่ 3.8 ภาพแสดงบอร์ดและตำแหน่งจัมป์เปอร์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

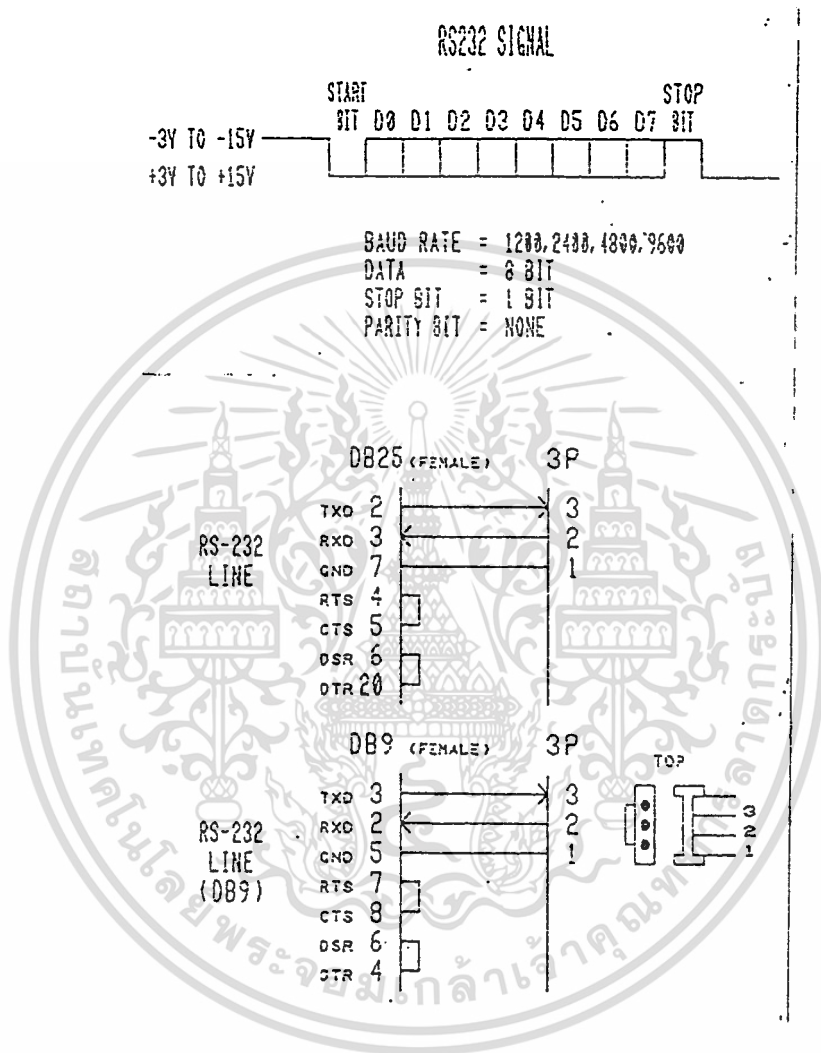


รูปที่ 3.9 ภาพแสดงรายละเอียดของคอนเนคเตอร์และชิพต่างๆ



รูปที่ 3.10 ภาพแสดงวงจรทั้งหมดของบอร์ด ANT-32

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้คัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 3.11 ภาพแสดงลักษณะสัญญาณ RS 232 และการต่อสาย

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

0000H	U2 (0000H-7FFFH) CODE PROGRAM EPROM 2764 27128 27256	U3 (0000H-7FFFH) DATA MEMORY RAM (backup) 6264 62256
8000H	U4 (8000H-F7FFFH) CODE AND DATA MEMORY EPROM EEPROM RAM 2764 2864 6264 27256 28256 62256	
F800H	U10 (F800H-F9FFFH) 8255 USER PORT 1	
FA00H	RESERVE	
FC00H	U11 (FC00H-FDFFFH) 8255 USER PORT 2	
FE00H	RESERVE	
FFFFH		

รูปที่ 3.12 ANT-32 MEMORY MAP

3.1.8 การโปรแกรม IC 8255 บนบอร์ด ANT32 ให้อยู่ในโหมดต่างๆ

8255 Programmable Peripheral Interface (PPI) เป็นชิพพอร์ทแบบขนาน สำหรับบอร์ด ANT32 ใช้ 8255 จำนวน 2 ตัว โดยมี User Port 1 และ 2 มีตำแหน่งแอดเดรส คือ

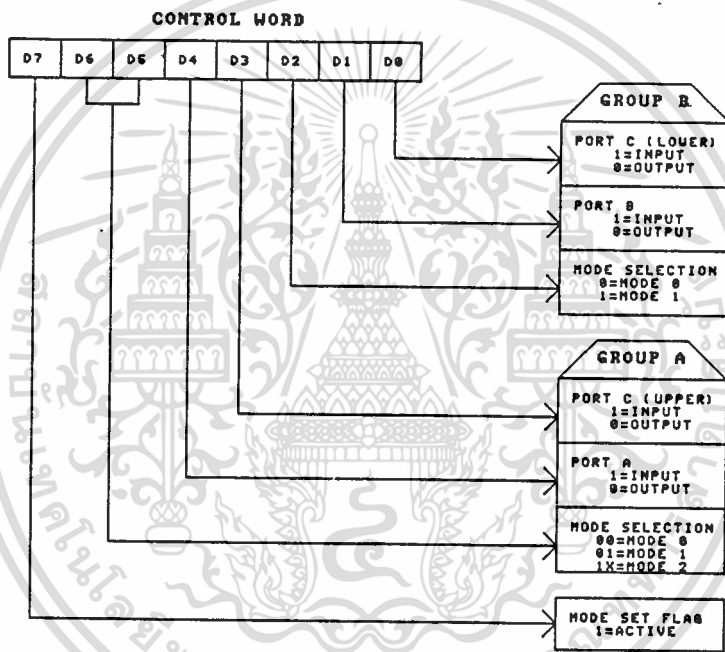
User Port 1 (U10) แอดเดรส $F800H + 8255 \text{ offset addr} = \text{actual addr}$

Port A ตำแหน่งแอดเดรส $F800H + 00H = F800H$

Port B ตำแหน่งแอดเดรส $F800H + 01H = F801H$

Port C ตำแหน่งแอดเดรส $F800H + 02H = F802H$

Mode Port	ตำแหน่งแอดเดรส	$F800H + 03H = F803H$
User Port 2 (U11) แอดเดรส $FC00H + 8255$ offset addr = actual addr		
Port A	ตำแหน่งแอดเดรส	$FC00H + 00H = FC00H$
Port B	ตำแหน่งแอดเดรส	$FC00H + 01H = FC01H$
Port C	ตำแหน่งแอดเดรส	$FC00H + 02H = FC02H$
Mode Port	ตำแหน่งแอดเดรส	$FC00H + 03H = FC03H$



รูปที่ 3.13 แสดงลักษณะการเขียน Control Word

การใช้งานพอร์ต 8255 ต้องกำหนดโหมดการทำงานของพอร์ต A,B และ C ให้เป็น พอร์ตอินพุตหรือเอาต์พุต โดยการเขียนค่า Control Code ไปที่ Mode Port (Mode Port นี้สามารถเขียนได้เท่านั้นไม่สามารถอ่านได้) ในปริณญาณิพจน์นี้ เราใช้การทำงานในโหมด 0 โดยมีค่า Control Code ดังตารางที่ 3.2

ซึ่งเครื่องนี้ได้เซ็ท Control Code ดังนี้

User Port 1 = 98H

Port A = Input

Port B = Output

Port C ๒๗ = Input

Port C ล่าง = Output

User Port 2 = 80H

Port A = Output

Port B = Output

Port C ๒๗ = Output

Port C ล่าง = Output

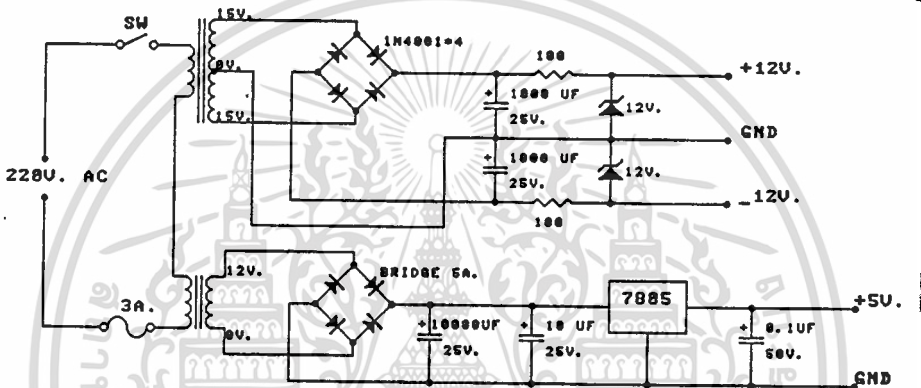
PORT A (PA0-PA7)	PORT C ๒๗ (PC4-PC7)	PORT B (PA0-PA7)	PORT C ล่าง (PA0-PA7)	Control Code (hex)
Output	Output	Output	Output	80H
Output	Output	Output	Input	81H
Output	Output	Input	Output	82H
Output	Output	Input	Input	83H
Output	Input	Output	Output	88H
Output	Input	Output	Input	89H
Output	Input	Input	Output	8AH
Output	Input	Input	Input	8BH
Input	Output	Output	Output	90H
Input	Output	Output	Input	91H
Input	Output	Input	Output	92H
Input	Output	Input	Input	93H
Input	Input	Output	Output	98H
Input	Input	Output	Input	99H
Input	Input	Input	Output	9AH
Input	Input	Input	Input	9BH

ตารางที่ 3.2 8255 Mode 0 Configuration

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

3.1.9 POWER SUPPLY

วงจรส่วนนี้ทำหน้าที่เป็นแหล่งจ่ายกำลังไฟฟ้ากระแสตรง ให้กับวงจรภายในเครื่องทั้งหมดซึ่งประกอบด้วยแหล่งจ่ายไฟฟ้าดังนี้ 5 VOLT DC, 12 VOLT DC โดยมีวงจรตามรูปที่ 3.14



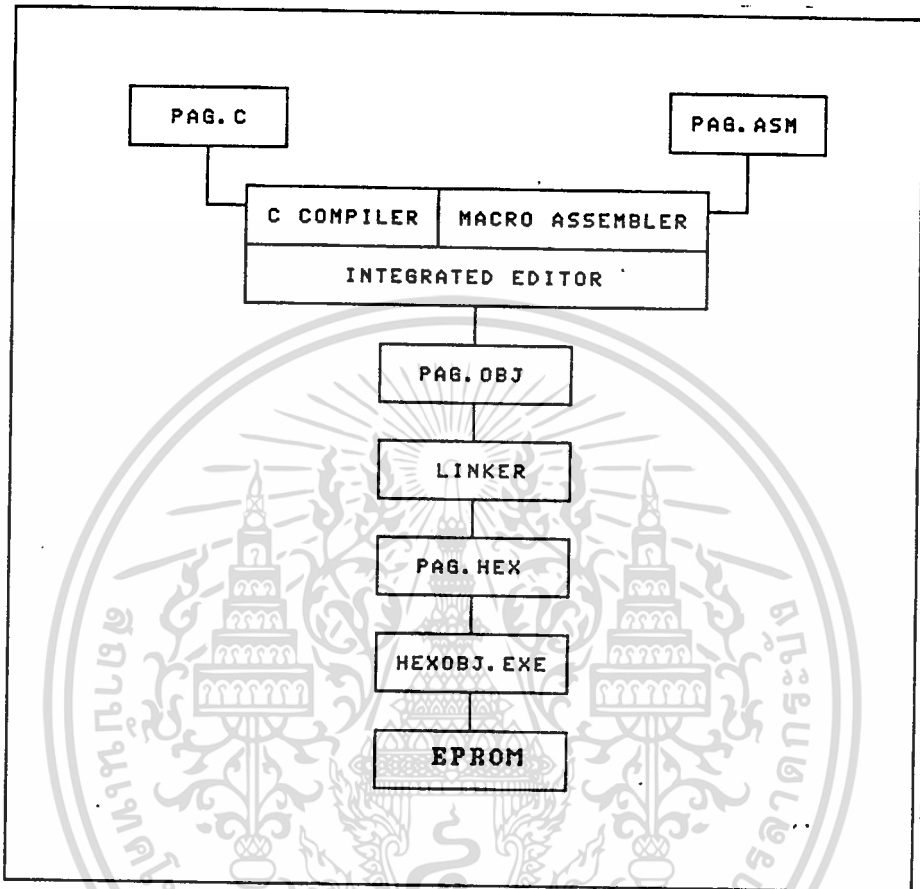
รูปที่ 3.14 วงจร POWER SUPPLY

3.2 การออกแบบ SOFTWARE

SOFTWARE ที่ใช้เป็นภาษา C ร่วมกับภาษา Assembly โดยใช้โปรแกรม AvCase 8051 C compiler เป็นโปรแกรม compile และ link โดยจะได้เป็น Hex Format File ซึ่งเป็น File ที่มีนามสกุลเป็น .HEX และเป็น Format ที่ใช้กับไมโครโปรเซสเซอร์ตระกูล MCS 51 การอัดโปรแกรมลง EPROM จะใช้โปรแกรม HEXOBJ.EXE ในการแปลง Hex Format File เพื่อให้ได้ File ที่สามารถอัดลง EPROM ได้

ภาษาที่ใช้เขียนโปรแกรมส่วนใหญ่ใช้ภาษา C ส่วนภาษา Assembly นั้นจะใช้ในการสร้างสัญญาณ Sinewave ซึ่งต้องการความเร็วในการทำงานสูง ซึ่งนอกนั้นจะใช้ภาษา C ทั้งหมด ซึ่งจะแยกออกเป็น 2 File คือ PAG.C และ PA.ASM แล้วนำ File ทั้งสองมาทำการ compile และ link ด้วยโปรแกรม AvCase 8051 C compiler ซึ่งมีรูปแบบการทำงานดังรูปที่ 3.15

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 3.15 Avcase Integrate Environment

3.3 ระบบการทำงานและการใช้งานเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว ระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

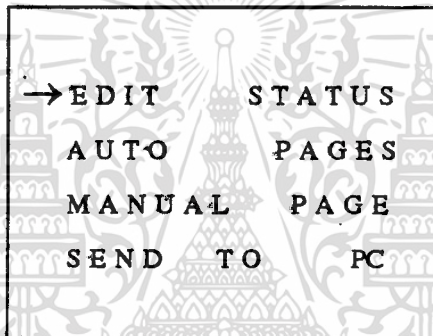
ระบบการทำงานของเครื่องทำตามเมนูการใช้ได้ 4 กรณี ดังนี้

1. EDIT_____STATUS
2. AUTO_____PAGES
3. MANUAL__PAGE
4. PRINT_____USED

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

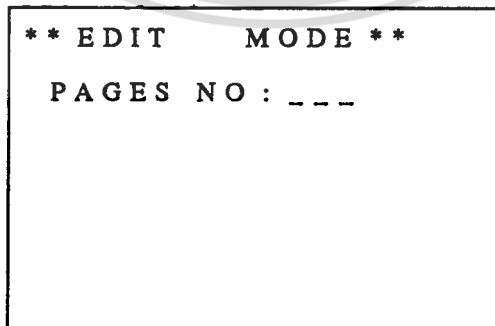
3.3.1 EDIT STATUS

เป็นการกำหนดสถานะของเครื่องวิทยุติดตามตัว ที่จะให้สามารถเรียกได้หรือไม่ได้ ดังนั้นในกรณีที่เริ่มใช้เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวใหม่ โปรแกรมจะกำหนดให้ทุกเครื่องมีสถานะ: OFF ทั้งหมด เราจึงต้องมีการกำหนดสถานะของเครื่องวิทยุติดตามตัวที่ใช้บริการ ให้อยู่ในสถานะ ON โดยการเข้าสู่การทำงานของ EDIT MODE โดยกดคีย์ ESC ให้โปรแกรมการทำงานกลับสู่ MAIN MENU ดังรูปที่ 3.16



รูปที่ 3.16 MAIN MENU

จากนั้นใช้คีย์ เลื่อน ไปยังหัวข้อ EDIT STATUS แล้วกดคีย์ Enter ซึ่งเป็นการเข้าสู่การทำงานใน EDIT MODE จากนั้นจอภาพจะปรากฏดังรูป 3.17



รูปที่ 3.17 EDIT STATUS

จะปรากฏ Cursor กระพริบรอรับการป้อนหมายเลขเครื่องวิทยุติดตามตัวที่ต้องการ กำหนดสถานะเป็น ON หรือ OFF สมมติว่าป้อนหมายเลข "543" เมื่อเราป้อนหมายเลขที่จะเรียกจนครบ 3 หลักแล้ว โปรแกรมก็จะแสดงสถานะของเครื่องหมายเลขดังกล่าวออกมา พร้อมแสดงจำนวนครั้งของการใช้งานที่บรรทัดสุดท้าย (ซึ่งเป็นจำนวนครั้งที่ผู้ใช้บริการเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัว โดยจะเพิ่มค่าขึ้นทุกครั้งที่มีการเรียกติดต่อ) ดังรูปที่ 3.18

```

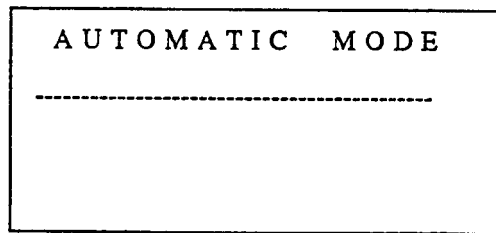
** EDIT MODE **
PAGES NO : 543
STATUS   : OFF
USED     : 0
  
```

รูปที่ 3.18 สถานะและจำนวนการใช้งานของหมายเลข

จากนั้นจะเป็นขั้นตอนของการกำหนดสถานะโดยการกดคีย์ status บนแป้นคีย์บอร์ด การกดคีย์ status 1 ครั้งก็จะเปลี่ยนสถานะจาก ON เป็น OFF ขณะนี้เราก็สามารถกำหนดสถานะของเครื่องวิทยุติดตามตัวได้แล้ว ซึ่งขณะที่โปรแกรมทำงานอยู่ในขั้นตอนที่เราสามารถใช้คีย์ลูกศรขึ้นและลง (↑ ↓) เพิ่มหมายเลขเครื่องวิทยุติดตามตัวหรือลดหมายเลขเครื่องวิทยุติดตามตัวได้ครั้งละ 1 เพื่อแสดงและแก้ไขสถานะของหมายเลขวิทยุติดตามตัวหมายเลขอื่น ๆ เมื่อเราจบการกำหนดสถานะให้เครื่องวิทยุติดตามตัวแล้ว เราจะต้องกลับไปยัง MAIN MENU ด้วยการกดคีย์ Esc เพื่อเข้า MODE การทำงานอื่นต่อไป

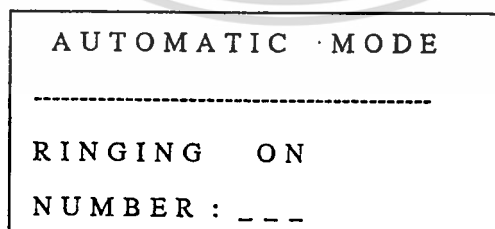
3.3.2 AUTO PAGES

เป็นโปรแกรมที่ให้เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวทำงานโดยอัตโนมัติ ซึ่งอาศัยสัญญาณ Ringing จากคู่สายโทรศัพท์เป็นสัญญาณสั่งให้โปรแกรมเริ่มทำงาน โดยเมื่อเราอยู่ที่ MAIN MENU ต้องเลื่อน Cursor (→) มายังเมนูหัวข้อ AUTO PAGES แล้วกด Enter เข้าสู่ระบบ AUTOMATIC MODE ซึ่งหน้าจอจะปรากฏดังรูปที่ 3.19



รูปที่ 3.19 Automatic Mode

เมื่อมีผู้ใช้บริการเรียกเข้ามาก็จะมีการส่ง Ringing Tone เข้ามายังวงจร External Line Interface สัญญาณ Ringing จะผ่านวงจร Rectifier ออกมาเป็นสัญญาณดิจิตอลผ่านเข้ามาที่ Opto Transister ทำให้ขาอินพุทของ IC 555 เปลี่ยนสถานะจากบวกเป็นลบ ตามสัญญาณ Ringing ที่เข้ามา เมื่อวงจร โมโนสเตเบิลถูกทริก จะทำให้อาท์พุท (ขา 3 IC 555) ซึ่งปกติจะเป็นลอจิก "0" เปลี่ยนสถานะไปเป็นลอจิก "1" เพียงชั่วระยะเวลาหนึ่ง อาท์พุทของวงจร โมโนสเตเบิลก็จะเปลี่ยนสถานะกลับมาเป็นลอจิก "0" เหมือนเดิม สัญญาณนี้ก็จะถูกส่งไปยัง CPU โดยผ่านทาง พอร์ต 1 (PAO) ของ 8255 เพื่อให้ CPU ทราบว่ามีการติดต่อเข้ามา จากนั้น CPU จะส่งคำสั่งต่อวงจรแล้วก็จะเหมือนกับกรรขกหุ้รับโทรศัพท์ที่เรียกเข้ามา (สัญญาณ Ringing จะหายไป) จากนั้น CPU ก็จะไปสั่งให้ IC T6668 ครอบรับโทรศัพท์ โดยขั้นแรก CPU จะส่งสัญญาณไปเลือก แชนแนลของข้อความก่อนจำนวน 4 บิต โดยส่งผ่าน 8255 ทางพอร์ต 1 (Pb3-Pb6) ซึ่งในขั้นนี้ จะเลือกข้อความช่องที่ 1 "กรุณาจดหมายเลขที่ท่านต้องการเรียก" โดย CPU จะส่งสัญญาณไป START IC T6668 ให้ตอบข้อความในช่องที่ 1 โดยสัญญาณ START จะส่งผ่านทางพอร์ต 1 (Pb7) ของ 8255 ซึ่งในขณะที่เกี่ยวกับจอภาพก็จะแสดงว่ามีการเรียกเข้ามาพร้อมกับมี CURSOR กระพริบเพื่อรอการแสดงผลหมายเลขที่ผู้ใช้บริการกดเข้ามา ดังรูปที่ 3.20



รูปที่ 3.20 Automatic Mode ขณะยังไม่ป้อนหมายเลข

เมื่อผู้ใช้บริการกดหมายเลขที่จะเรียก(โดยใช้คีย์โทรศัพท์) สัญญาณที่ผ่านเข้ามาจะถูก ถอดรหัสเป็นสัญญาณไบนารี 4 บิต โดยวงจร DTMF DECODER วงจร DTMF นี้จะส่ง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

สัญญาณพัลส์ที่ขาสตอป (ขา 15) ทุกครั้งที่มีการกดคีย์พร้อมกับส่งสัญญาณรหัสไบนารี 4 บิต เพื่อแจ้งให้ CPU ทราบว่ามีการกดคีย์หมายเลขเข้ามาแล้ว เมื่อผู้ใช้กดหมายเลขเข้ามาจนครบ 3 หลัก CPU ก็จะนำหมายเลขที่ผู้ใช้ต้องการติดต่อมาตรวจเช็คสถานะ และจอภาพก็จะแสดงสถานะของเครื่องหมายที่ผู้ใช้ติดต่อเข้ามาดังรูปที่ 3.21

AUTOMATIC MODE

STATUS : ON

NUMBER : 5 4 3

รูปที่ 3.21 Automatic Mode ขณะป้อนหมายเลข

ถ้าสถานะเครื่องที่เรียกเป็น ON CPU ก็จะสั่งให้รีเลย์ (Ry3) ค่ดวงจร ซึ่งเป็นการสั่งให้ทำการกดคีย์เครื่องส่งวิทยุ (ซึ่งมีความถี่ในการส่งออกอากาศ 170.900 MHz เตรียมพร้อมที่จะส่งสัญญาณ Tone A และ Tone B ออกอากาศ เพื่อเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัว) ซึ่งสั่งให้รีเลย์ (Ry3) ค่ดวงจรโดยผ่าน 8255 ทาง Port 1(PB2) จากนั้น CPU ก็นำหมายเลขที่เรียกเข้ามา มาเปิดตารางโค้ด Plan C เพื่อกำหนดความถี่ของ Tone A และ B เมื่อหาความถี่ได้แล้ว CPU ก็จะผลิตความถี่ Tone A เป็นเวลา 1 วินาที แล้วหยุดผลิต 0.25 วินาที แล้วผลิต Tone B เป็นเวลา 3 วินาที จะได้สัญญาณดิจิทัลขนาด 8 บิต ออกมาทางพอร์ต 2 (PC0-PC7) ของ 8255 จากนั้นจะนำสัญญาณไปผ่าน Buffer,DAC และ LPF เพื่อสร้างสัญญาณ Sinewave และจะได้สัญญาณ Sinewave ของ Tone A และ B ทางขา 6 ของ IC 741 แล้วนำสัญญาณ Tone A และ B นี้ไปเข้าขั้ว Mic ของเครื่องส่งเพื่อส่งออกอากาศ ซึ่งขณะนี้เครื่องรับวิทยุติดตามตัวหมายเลขที่ผู้ใช้เรียกจะมีสัญญาณคั้งขึ้น (แสดงว่ามีผู้เรียกเข้ามา) จากนั้น CPU ก็จะสั่งให้ IC T6668 คอบโทรศัพท์อีกครั้งโดยเลือกข้อความในช่วงที่ 2 "กรุณาพูดข้อความท่านมีเวลาพูด 20 วินาที" ซึ่งเมื่อ T6668 ส่งข้อความจนหมดแล้ว ก็จะส่งสัญญาณไปให้ CPU ทราบว่าพูดข้อความจบแล้ว (ทางขา 41 (EOS)) (ซึ่งในขณะที่ IC T6668 เล่นกลับอยู่ ลอจิกที่ขานี้จะมิตสถานะเป็น "0" เมื่อสิ้นสุดข้อความที่ขานี้จะมิตสถานะเป็น "1") ซึ่งค่อกับ CPU โดยผ่าน 8255 พอร์ต 1(PA6) จากนั้น CPU ก็จะมาสั่งให้รีเลย์ (Ry2) ค่ดวงจรโดยผ่าน 8255 พอร์ต 1 (PB1) ซึ่งก็จะทำให้ผู้ที่ต้องการเรียกวิทยุติดตามตัว พูดข้อความเข้ามาขั้วคู่สายโทรศัพท์ข้อความนั้นก็จะเข้ามาขั้วขด Primary ของหม้อแปลง T1 และออกไปขั้วขด Secondary ของหม้อแปลง T1 ผ่าน C 1µF และค่อไปยัง Mic ของเครื่องส่งวิทยุออกอากาศไปยังเครื่องรับวิทยุติดตามตัว เครื่องรับก็จะรับข้อความที่ผู้ส่ง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

พุดมาในโทรศัพท์ ซึ่งจากการตอบข้อความในช่องที่ 2 จบลง CPU ก็จะเริ่มจับเวลาเมื่อครบ 20 วินาที CPU ก็จะตัดระบบการติดต่อทั้งหมด แล้วเพิ่มจำนวนครั้งของการใช้วิทยุติดตามตัวขึ้นไปอีก 1 ครั้ง และทำการ Reset ระบบให้กลับสู่การเริ่มต้นของ MODE AUTOMATIC ใหม่ เพื่อรอรับการติดต่อเข้ามาใหม่ (รอรับสัญญาณ Ringing)

ถ้าตรวจสอบสถานะของเครื่องวิทยุฯ ที่ถูกเรียกพบว่าเป็น OFF CPU ก็จะส่งสัญญาณไปเลือกแชนแนลข้อความของ IC T6668 ช่องที่ 3 "ไม่สามารถให้บริการหมายเลขที่ท่านต้องการติดต่อได้" คอกลับไปยังผู้ใช้บริการที่ติดต่อเข้ามา แล้วทำการ Reset ระบบให้กลับสู่การเริ่มต้นของ MODE AUTOMATIC ใหม่

ขั้นตอนการทำงานที่กล่าวมาเป็นขั้นตอนการทำงานของเครื่องในหัวข้อเมนู AUTO PAGES ซึ่งการยกเลิกการทำงานในโหมดนี้ทำได้โดยกดคีย์ Esc โปรแกรมการทำงานก็จะกลับสู่ MAIN MENU (ปกติจะตั้งการทำงานไว้ที่โหมดนี้ตลอดเวลานอกจากจะไปเข้าโหมดอื่นชั่วคราว)

3.3.3 MANUAL PAGE

การทำงานในโหมดนี้จะเป็นระบบที่เรียกวิทยุติดตามตัว โดยใช้คีย์บอร์ดของเครื่องในการกำหนดหมายเลขที่จะเรียก เมื่อเราเข้าสู่ Mode แล้วจะปรากฏข้อความบนจอภาพดังรูปที่ 3.22

* MANUAL MODE *

PAGES NO: _ _ _

รูปที่ 3.22 Manual Mode ขณะยังไม่ป้อนหมายเลข

ขณะเดียวกัน CPU ก็จะสั่งให้รีเลย์ (Ry1) ต่อบาง ซึ่งเป็นการยกหูโทรศัพท์ไว้เพื่อป้องกันการติดต่อโทรศัพท์เข้ามา ซึ่งเมื่อมีผู้ใช้บริการต่อโทรศัพท์เข้ามาในขณะนี้ก็จะได้รับสัญญาณสายไม่ว่าง (Busy Tone) จากชุมสายโทรศัพท์กลับไป จากนั้น CPU ก็จะมารอรับการกดหมายเลขจากคีย์บอร์ดของเครื่องโดยจะแสดงภาพการกระพริบของ CURSOR อยู่บนจอภาพในบรรทัดที่ 3 เพื่อรอแสดงหมายเลขจากการกดคีย์บอร์ด เมื่อกดหมายเลขที่ต้องการเรียกจากคีย์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า

ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บอร์คครบ 3 หลักแล้ว CPU จะนำหมายเลขมาตรวจสอบสถานะว่าเป็น ON หรือ OFF เมื่อกดหมายเลขครบแล้ว จอภาพจะแสดงสถานะให้ทราบดังรูปที่ 3.23

<p>* MANUAL MODE *</p> <p>-----</p> <p>PAGES NO: 543</p> <p>STATUS : ON</p>
--

รูปที่ 3.23 Manual Mode ขณะป้อนหมายเลข

ถ้าหมายเลขที่เรียกมีสถานะเป็น ON CPU ก็จะทำการเพิ่มจำนวนการเรียกวิทยุหมายเลขนี้ขึ้นไปอีก 1 ครั้ง CPU ก็จะสั่งให้รีเลย์ (Ry3) ต่อวงจรซึ่งเป็นการกดคีย์ (PTT) ของเครื่องส่ง จากนั้น CPU จะนำหมายเลขที่เรียกเข้ามาเปิดตารางโค้ด Plan C เพื่อกำหนดความถี่ของ TONE A และ B เมื่อ CPU กำหนดความถี่ได้แล้ว CPU ก็จะผลิตความถี่ TONE A เป็นเวลา 1 วินาที หดผลผลิต 0.25 วินาที และผลิตความถี่ TONE B เป็นเวลา 3 วินาที ซึ่งได้สัญญาณดิจิทัลขนาด 8 บิต ออกมาทางพอร์ต 2 (PC0-PC7) ของ 8255 จากนั้นจะนำสัญญาณไปผ่าน Buffer, DAC และ LPF เพื่อสร้างสัญญาณ Sinewave และจะให้ความถี่ TONE A และ B เป็นสัญญาณ Sinewave นำไป Mod เข้ากับเครื่องส่งทาง Microphone เพื่อส่งออกอากาศ ขณะนี้เครื่องรับวิทยุติดตามตัวหมายเลขที่ถูกเรียกจะมีสัญญาณดังขึ้น (แสดงว่ามีการเรียกเข้ามา) จากนั้น CPU ก็จะสั่งให้รีเลย์ (Ry2) ต่อวงจรทางพอร์ต 1 (Pb1) การทำงานใน Mode นี้เราจะต้องเลื่อน Select Switch ไปยังตำแหน่ง Mic เนื่องจากเราจะต้องพูดเข้า Mic เพื่อส่งข้อความที่ต้องการไปยังเครื่องรับวิทยุติดตามตัวที่ต้องการติดต่อ เมื่อส่งข้อความเรียบร้อยแล้วต้องการยกเลิกก็กดคีย์ Esc CPU ก็จะ Reset ระบบทั้งหมดแล้วกลับไปรอรับหมายเลขที่คีย์บอร์ดใหม่จอภาพก็จะปรากฏดังรูปที่ 3.22 ถ้าเราต้องการเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวหมายเลขอื่น ก็ทำตามขั้นตอนที่กล่าวมาถ้าต้องการจะกลับไป MAIN MENU ก็กด Esc อีกครั้ง โปรแกรมก็จะกลับไปสู่ MAIN MENU เพื่อรอเลือกการทำงานใน Mode อื่นต่อไป

ถ้าหมายเลขที่เรียกมีสถานะเป็น OFF โปรแกรมก็จะแสดงสถานะเป็น OFF ให้ทราบทางจอภาพ ดังรูปที่ 3.23 และจะแสดงค้างไว้อย่างนั้นจนกว่าจะมีการกดคีย์ Esc เพื่อกลับไปเริ่มรับหมายเลขจากคีย์บอร์ดใหม่

3.3.4 PRINT USED

การทำงานในโหมดนี้ เป็นการแสดงจำนวนครั้งของการใช้งาน ของเครื่องวิทยุคิดตามตัว ออกแสดงผลทางเครื่องพิมพ์โดยการติดต่อกับเครื่องพิมพ์ทางพอร์ท RS232 ซึ่งใช้คอนเน็คเตอร์ DB25 ต่อกับเครื่องพิมพ์ที่มีพอร์ทแบบอนุกรม RS232 โดยเครื่องพิมพ์จะพิมพ์ หมายเลขเครื่อง และจำนวนครั้งของการใช้เครื่องเฉพาะเครื่องที่มีสถานะเป็น ON เท่านั้น เมื่อเราเข้าสู่การทำงาน ในโหมดนี้ โปรแกรมจะรอรับคีย์บอร์ด ถ้ากดคีย์ Esc จะยกเลิกแล้วกลับเข้าสู่ MAIN MENU แต่ถ้ากดคีย์ Enter โปรแกรมก็จะทำงานต่อไป ซึ่งจอภาพจะปรากฏการใช้คีย์ดัง รูปที่ 3.24



```

*****
* SEND TO PC *
*****

```

รูปที่ 3.24 โหมดส่งข้อมูลสู่ PC

เมื่อกดคีย์ Enter บนบอร์ด CPU ก็จะส่งข้อมูลออกมายังขา TXD (ขา 11) ผ่าน IC MAX232 ซึ่งเป็น IC พอร์ทอนุกรม 2 ชุด แต่บนบอร์ด ANT-32 นั้นจะใช้ชุดเดียว จากนั้นจะได้ เอาท์พุทที่เป็นสัญญาณ RS232 ทางขา 14 ของ IC MAX 232 ส่งไปยังเครื่องพิมพ์ที่มีพอร์ท RS232 เมื่อเครื่องพิมพ์ได้รับสัญญาณทางพอร์ทอนุกรมก็จะพิมพ์ข้อมูลออกดังตัวอย่างใน รูปที่ 3.25

เมื่อ CPU ส่งข้อความมาพิมพ์จนหมดแล้ว CPU ก็จะ Reset ระบบแล้วกลับไปสู่ โปรแกรม MAIN MENU เพื่อรอรับการเรียกใช้งานในเมนูอื่นต่อไป

3.3.5 โหมดการ CLEAR ข้อมูล

การทำงานในโหมดนี้จะเป็นการ CLEAR สถานะของเครื่องและการ CLEAR จำนวน ครั้งของการใช้งาน ซึ่งมีอยู่ 2 ลักษณะดังนี้

1. CLEAR สถานะของเครื่องทั้งหมด (100-999) ให้เป็น OFF พร้อมทั้ง CLEAR จำนวนครั้งของการใช้เครื่องแต่ละเลขหมายให้เป็นศูนย์

2. CLEAR เฉพาะจำนวนครั้งของการใช้เครื่องแต่ละเลขหมายให้เป็นศูนย์

AUTOMATIC PAGER CALL SYSTEM

NUMBER	USED
100	5
160	10
245	10
543	10
699	10
800	2

รูปที่ 3.25 ตัวอย่างข้อมูลที่ส่งขึ้นไปยังเครื่องคอมพิวเตอร์

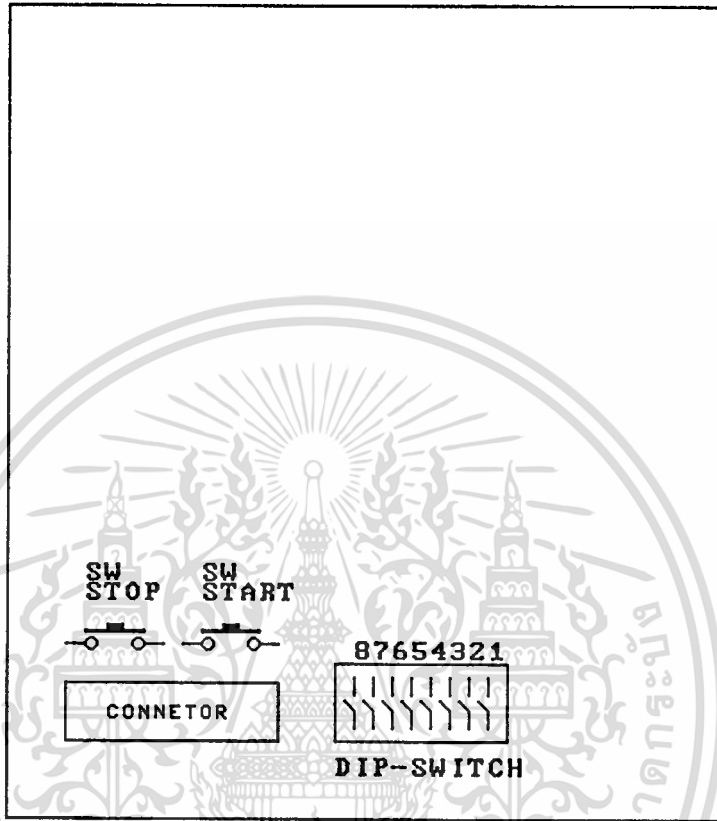
การเข้าสู่การ CLEAR วิธีที่ 1 ทำได้โดยปิดเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว กดคีย์ Esc ที่คีย์บอร์ดค้างไว้ จากนั้นเปิดเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัว เมื่อเวลาผ่านไป 3 วินาที ให้ปล่อยคีย์ Esc ที่กดไว้โปรแกรมก็จะเข้าสู่ MAIN MENU ซึ่งขณะนี้สถานะของเครื่องและจำนวนครั้งของการใช้งานของทุกเครื่องจะถูก CLEAR เป็น OFF และศูนย์ครั้งตามลำดับ เป็นการเสร็จสิ้นการ CLEAR ข้อมูลในวิธีแรก

การเข้าสู่การ CLEAR วิธีที่ 2 ทำได้โดยเมื่อโปรแกรมอยู่ที่ MAIN MENU ให้กดคีย์ Clear ที่คีย์บอร์ด จากนั้นโปรแกรมจะมารอรับคีย์เพื่อส่งงานต่อไป ถ้ากดคีย์ Esc โปรแกรมก็จะยกเลิกการทำงานในโหมดนี้ ไม่มีการ CLEAR จำนวนครั้งของการใช้งานและกลับสู่ MAIN MENU แต่ถ้ากดคีย์ Enter โปรแกรมก็จะทำการ CLEAR จำนวนครั้งของการใช้งานให้เป็นศูนย์ทุกเครื่อง เมื่อ CLEAR เสร็จแล้วโปรแกรมก็จะกลับสู่ MAIN MENU เพื่อรอรับการทำงานอื่นต่อไป

3.3.6 การบันทึกข้อความลงในวงจร Play & Record

เป็นการบันทึกข้อความที่ต้องการตอบรับโทรศัพท์กลับไปยังผู้ที่ติดต่อเข้ามาโดยเครื่องนี้มีการบันทึกทั้งหมด 4 ข้อความ 4 ช่อง เก็บสัญญาณโดยมีขั้นตอนการบันทึกข้อความอยู่ 7 ขั้นตอนดังนี้

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้าไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



รูปที่ 3.26 แสดงตำแหน่ง DIP SWITCH และ SWITCH บนแผ่นวงจรที่ใช้งาน

1. เลื่อน Select Switch บนหน้าปัทม์ของเครื่องไปที่ตำแหน่ง Mic
2. เลื่อน DIP-SW เลข 1 มายังตำแหน่ง ON
3. เลื่อน DIP-SW เลข 8 มายังตำแหน่ง ON
4. กด SW. Start (จะสังเกตเห็นว่า LED บนวงจรบันทึกเสียงพูดจะดับ)
5. พูดข้อความของช่องที่ 1 "กรุณาจดหมายเลขที่ท่านต้องการเรียก"
6. กด SW.Stop (สังเกตเห็นว่า LED บนวงจรบันทึกเสียงพูดจะติด)
7. เลื่อน DIP-SW 1,8 มายังตำแหน่ง OFF

ซึ่งบนแผงวงจรจะมีตำแหน่ง DIP-SW อยู่ 8 ตำแหน่งซึ่งแต่ละตำแหน่งจะต่อกับ IC T6668 และมีหน้าที่ดังนี้

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ตำแหน่ง DIP-SW	IC T6668	หน้าที่
1	DO	DO - D3 ใช้กำหนดช่องเก็บข้อมูล เก็บได้ทั้งหมด 16 ช่อง 0000 - 1111
2	D1	
3	D2	
4	D3	
5	ไม่ได้	bit rate0,1 ใช้กำหนดความเร็วของเสียงพูด
6	bit rate0	
7	bit rate1	ใช้กำหนดการบันทึกหรือเล่นกลับ
8	\overline{WR}	

ตารางที่ 3.3 ตำแหน่ง DIP-SW บนแผงวงจร

จากขั้นตอนที่ 7 ที่กล่าวมาเป็นการบันทึกข้อความลงหน่วยความจำช่องที่ 1 การเปลี่ยนช่องเก็บข้อมูลทำได้โดยกำหนด DIP-SW. ที่ 1-4 ซึ่งมีตำแหน่งดังนี้ (โดย 0 = DIP-SW OFF และ 1 = DIP-SW ON)

DIP - SW				เก็บข้อความ
4	3	2	1	
0	0	0	0	ช่องที่ 0
0	0	0	1	ช่องที่ 1
0	0	1	0	ช่องที่ 2
0	0	1	1	ช่องที่ 3
0	1	0	0	ช่องที่ 4
.
.
.
.
1	1	1	1	ช่องที่ 15

ตารางที่ 3.4 ตำแหน่งช่องข้อมูลDIP-SW

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

และในการบันทึกข้อความช่องต่อไป ก็จะทำตามขั้นตอนดังกล่าว แต่ต้องเปลี่ยนตำแหน่ง DIP-SW. ในข้อ 2 ให้ตรงตามช่องที่จะใช้เก็บข้อมูลด้วยเมื่อบันทึกข้อความเรียบร้อยแล้ว จะต้องปรับ DIP-SW. ทุกตัวให้อยู่ตำแหน่ง OFF ยกเว้น DIP-SW7 จะอยู่ในตำแหน่ง ON และข้อความที่บันทึกได้จะเก็บอยู่ใน RAM โดยจะมีถ่านแบตเตอรี่คือ Backup เอาไว้ 4 ก้อน เพื่อมิให้ข้อความถูกลบไป แล้วปรับ Select Switch กลับมายังตำแหน่ง Tel ด้วย

**** หมายเหตุ** ไฟล์ชาร์จการทำงานของเครื่องอยู่ในภาคผนวก



บทที่ 4

การทดลองและผลการทดลอง

4.1 ผลการทดลอง

4.1.1 การสร้างสัญญาณ Sinewave

ผลการทดลองในการสร้างสัญญาณ Sinewave เพื่อกำหนดความถี่ตามตาราง PlanC จำนวน 30 ความถี่ ซึ่งผลที่ได้จะมีความคลาดเคลื่อน 0 Hz จนถึง 0.8 Hz แต่ยังคงสามารถทำงานได้ โดยผลที่ได้ แสดงตามตารางที่ 4.1

CODE	ความถี่กลุ่ม A	ความถี่กลุ่ม B	ความถี่กลุ่ม C
0	312.7 Hz	330.6 Hz	569.3 Hz
1	339.6 Hz	349.1 Hz	600.5 Hz
2	358.6 Hz	368.4 Hz	634.5 Hz
3	378.7 Hz	388.9 Hz	669.5 Hz
4	399.7 Hz	410.8 Hz	707.5 Hz
5	422.1 Hz	433.6 Hz	746.6 Hz
6	445.8 Hz	457.8 Hz	788.9 Hz
7	470.4 Hz	483.7 Hz	833.1 Hz
8	496.8 Hz	510.6 Hz	879.3 Hz
9	524.5 Hz	539.3 Hz	928.9 Hz

ตารางที่ 4.1 แสดงผลค่าความถี่ของตาราง Plan C ที่ได้จากการทดลอง

4.1.2 การทดลองตั้งสถานะของเครื่อง

ผลการทดลองสามารถตั้งสถานะของเครื่องให้ ON และ OFF ได้โดยทดลองเรียกเครื่องรับวิทยุติดตามตัวหมายเลข 160 , 245 , 543 และ 699 ซึ่งผลการทดลอง

สามารถทำงานได้ตามที่กำหนดสถานะไว้

4.1.3 การทดลองในโหมด Automatic

เมื่อตั้งเครื่องให้อยู่ในโหมดอัตโนมัติ แล้วทำการทดลองเรียกเครื่องหมายเลข 543 โดยเมื่อได้รับสัญญาณตอบรับ "กรุณากดหมายเลขที่ต้องการเรียก" จบลงแล้วกดคีย์ 5..4..3 บนเครื่องโทรศัพท์ ขณะนี้เครื่องรับหมายเลข 543 จะมีสัญญาณคังขึ้น (เพื่อแสดงว่ามีการเรียกติดต่อกเข้ามา) และเครื่องโทรศัพท์ที่เรียกเข้ามาจะได้รับสัญญาณตอบรับ"กรุณาพูดข้อความ ท่านมีเวลาพูด 20 วินาที" จากนั้นทดลองพูดข้อความผ่านคู่สายโทรศัพท์เพื่อส่งไปยังเครื่องรับ ซึ่งข้อความเสียงพูดที่ได้รับได้มีความชัดเจนดีมาก เป็นที่น่าพอใจ เมื่อเวลาผ่านไป 20 วินาที เครื่องก็จะกลับมาเริ่มต้นรอรับการเรียกจากโทรศัพท์ใหม่

4.1.4 การทดลองในโหมด Manual

เมื่อตั้งเครื่องให้ทำงานอยู่ในโหมด Manual แล้วทำการทดลองเรียกเครื่องหมายเลข 543 โดยกดหมายเลข 5..4..3 จากคีย์บอร์ดของเครื่อง เมื่อกดคีย์ 5..4..3แล้ว เครื่องรับจะมีเสียงคังขึ้น (เพื่อแสดงว่ามีการเรียกติดต่อกเข้ามา) จากนั้นทดลองพูดข้อความผ่านไมโครโฟน (ปรับตำแหน่ง Select Switch ไปที่ Mic) เพื่อส่งข้อความไปยังเครื่องรับ ซึ่งข้อความเสียงพูดที่รับได้มีความแรงสัญญาณและความชัดเจนดีเป็นที่พอใจ เมื่อส่งข้อความหมดลง แล้วกดคีย์ ESC เครื่องก็จะมารอรับการเรียกหมายเลขอื่นต่อไป

4.1.5 การทดลองส่งจำนวนครั้งของการใช้งานขึ้นไปบน PC

ซึ่งผลการทดลองที่ได้ จะเป็นดังรูป 4.1 โดยจะมีการแสดงผลเฉพาะเครื่องที่มีสถานะเป็น ON เท่านั้น

AUTOMATIC PAGER CALL SYSTEM

NUMBER	USED	NUMBER	USED
160	10	543	10
245	10	699	15
500	15	909	12

รูปที่ 4.1 รายงานจำนวนครั้งของการใช้เครื่องที่มีสถานะเป็น ON บน PC

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

4.1.6 การทดลอง CLEAR ข้อมูล

เมื่อเครื่องทำงานอยู่ที่ MAIN MENU แล้วกด CLEAR ที่เครื่อง แล้วกดคีย์ ENTER จากนั้นตรวจสอบข้อมูลจากโหมด EDIT ซึ่งผลที่ได้คือ เครื่องทุกเครื่องมีจำนวนครั้งของการใช้เป็นศูนย์ ตรงตามวัตถุประสงค์

4.1.7 การทดลอง CLEAR สถานะและข้อมูล

ปิดเครื่อง กดคีย์ Esc ค้างไว้ แล้วเปิดเครื่อง โดยกดคีย์ Esc ค้างไว้เป็นเวลา 3 วินาที แล้วปล่อยคีย์ จากนั้นทำการตรวจสอบสถานะและจำนวนครั้งของการใช้ทุกเครื่อง ผลที่ได้คือทุกเครื่องมีสถานะเป็น OFF และจำนวนครั้งของการใช้เป็นศูนย์ ตรงตามวัตถุประสงค์

4.2 ปัญหาที่เกิดขึ้น

- 4.2.1 การประกอบวงจร ใช้แผ่นวงจรเอนกประสงค์ ทำให้การ wide สาย เกิดการผิดพลาดง่าย และคู่มือไม่เรียบร้อยนัก
- 4.2.2 เสียเวลาในการทดลองวงจรมาก กว่าจะได้วงจรที่สมบูรณ์และใช้งานได้
- 4.2.3 เครื่องคอมพิวเตอร์ที่ใช้เขียนโปรแกรมคิดไวรัส ทำให้โปรแกรมที่ใช้งานเสียหายซึ่งโปรแกรมที่เขียนไว้ยังไม่ได้ทำการ backup จึงต้องเสียเวลาเขียนโปรแกรมใหม่
- 4.2.4 ใช้เวลาในการเขียนโปรแกรมสร้างสัญญาณ Sinewave มาก เนื่องจากต้องหาวิธีการที่ดีที่สุด เพื่อให้สามารถกำเนิดสัญญาณได้ไว้

4.3 การแก้ไข

- 4.3.1 เนื่องจากวงจรที่ประกอบนี้ต้องใช้แผ่นวงจรพิมพ์เอนกประสงค์เพราะยังเป็นเครื่องต้นแบบ ซึ่งยังอยู่ในช่วงการทดลอง แต่ถ้านำไปสร้างใช้งานจริงจะต้องทำแผ่นวงจรสำเร็จออกมาเมื่อคาดว่าวงจรที่ทดลองแล้วนั้นสมบูรณ์ใช้งานได้

- 4.3.2 พอร์มเมท Hard disk และติดตั้งโปรแกรมใหม่ทั้งหมด เริ่มเขียนโปรแกรม
- ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ใหม่แล้วทำการ Backup Source โปรแกรมไว้

- 4.3.3 ค้นหาเอกสารและหนังสือที่เกี่ยวข้องกับเทคนิคในการเขียนโปรแกรมทั้งภาษา C และ ภาษาแอสเซมบลี เพื่อใช้แก้ปัญหาในการเขียนโปรแกรม
- 4.3.4 ทดลองวงจรแต่ละส่วนบนไฟโต้บอร์ดก่อน เมื่อทดลองใช้ได้จึงนำอุปกรณ์มาประกอบบนแผ่นวงจรเอนกประสงค์ โดยการ Wide สาย เป็นส่วนๆ แล้วนำแต่ละส่วนมาต่อใช้งานร่วมกัน



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

บทที่ 5

บทสรุปและวิจารณ์

5.1 บทสรุป

การได้ทำปริญญานิพนธ์เรื่องเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

สามารถสรุปได้เป็นข้อ ๆ ดังนี้

1. ทางด้าน Hard Ware เนื่องจากเครื่องนี้เป็นเครื่องต้นแบบทำให้สามารถแก้ไขปรับปรุงง่าย แต่ก็มีปัญหาบ้างเกี่ยวกับการจัดหาอุปกรณ์ที่นำมาประกอบ
2. ทางด้าน Software สามารถทำงานได้สมบูรณ์ตามวัตถุประสงค์ที่วางไว้
3. การนำไปใช้งานจากผลการทดลองสามารถนำไปใช้งานได้ดีและจะนำไปใช้เพื่อใช้งานจริงในส่วนบริการ โทรคมนาคมของการสื่อสารแห่งประเทศไทย (กสท.)

ทางคณะผู้จัดทำได้หวังเป็นอย่างยิ่งว่า คงมีผู้สนใจเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ เพื่อจะศึกษาค้นและพัฒนาขีดความสามารถของเครื่องนี้ให้มีความสามารถที่ดีขึ้นจากเดิมเพื่อเป็นประโยชน์ และเป็นชื่อเสียงแก่ภาควิชาวิศวกรรมวิทยุวิศวกรรมศาสตร์วิศวกรรมศาสตร์บัณฑิต มหาวิทยาลัยเทคโนโลยีราชมงคลธัญบุรี และประเทศชาติรวมถึงคณะผู้จัดทำเองที่สำคัญที่สุดจะเป็นประโยชน์ทางด้านเทคโนโลยีการสื่อสาร จึงขอฝากแนวความคิดไว้แก่รุ่นน้องๆ ที่ต้องการที่พัฒนาเครื่องนี้ต่อไป

5.2 ประโยชน์ที่ได้รับจากการทำงาน

1. ได้รับความรู้ความเข้าใจในการสร้างสัญญาณ Encoder แบบ Two-tone ในการส่งออกอากาศ เพื่อใช้เรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์
2. ได้รับความรู้ความเข้าใจ ในหลักการของการเขียนโปรแกรมควบคุมการทำงานบน Micro Controller และด้าน Hardware ของเครื่อง
3. ได้เรียนรู้การทำงานร่วมกันเป็นกลุ่ม

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

4. ได้รู้จักการแก้ปัญหาที่ถูกต้อง
5. เป็นการส่งเสริมประสบการณ์ในการทำงานอย่างมีระบบ
6. ทำให้เกิดความคิดสร้างสรรค์ในการทำงาน

5.3 แนวทางในการพัฒนาโครงการ

1. การเข้ารหัสเพื่อเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัว ซึ่งปกติเครื่องที่สร้างนี้สามารถเข้ารหัสเรียกเครื่องวิทยุติดตามตัวได้จำนวน 900 หมายเลข ซึ่งสามารถ แก้ไขทางด้าน Soft ware ให้สามารถเข้ารหัสเรียกได้ ถึง 1900 หมายเลข
2. การเก็บข้อความที่มีการติดต่อระหว่างผู้เรียก กับผู้รับ ข้อความที่ผู้เรียนส่งไปยัง เครื่องรับวิทยุติดตามนั้น ในขณะนี้ยังคงไม่มีการบันทึกไว้ ซึ่งในส่วน ของการบันทึกข้อความนั้น จะต้องอาศัยเครื่องคอมพิวเตอร์ ในการบันทึก และใช้การ์ดชาวน์ Bluaster ในการบันทึกเสียงพูด แล้วนำมาบันทึกไว้ในรูปของ File เพื่อการค้นหา และตอบกลับ ไปยังผู้ใช้บริการที่ต้องการทราบข้อความที่ติดต่อมายังหมายเลขของตนที่ผ่านมา ซึ่งต้องเพิ่มเติมในส่วน ของ Software และ Hardware ทั้งบนเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวนี้และบนเครื่องไมโครคอมพิวเตอร์

5.4 งบประมาณค่าใช้จ่าย

1. บอร์ดไมโครคอนโทรลเลอร์ ANT -32	2,150 บาท
2. คีย์บอร์ด	500 บาท
3. LCD Module แสดงผล	1,150 บาท
4. อุปกรณ์ ฮาร์ดแวร์ประกอบวงจร + แผ่นวงจร	2,500 บาท
5. กล่องใส่เครื่อง	120 บาท
	รวม 6,420 บาท

****หมายเหตุ** ค่าใช้จ่ายทั้งหมดเบิกจากการสื่อสารแห่งประเทศไทย

ภาคผนวก

ภาคผนวก ก. เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

ภาคผนวก ข. บล็อกโคอะแกรมและวงจรเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

ภาคผนวก ค. ไฟล์ซาร์จการทำงานของเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ

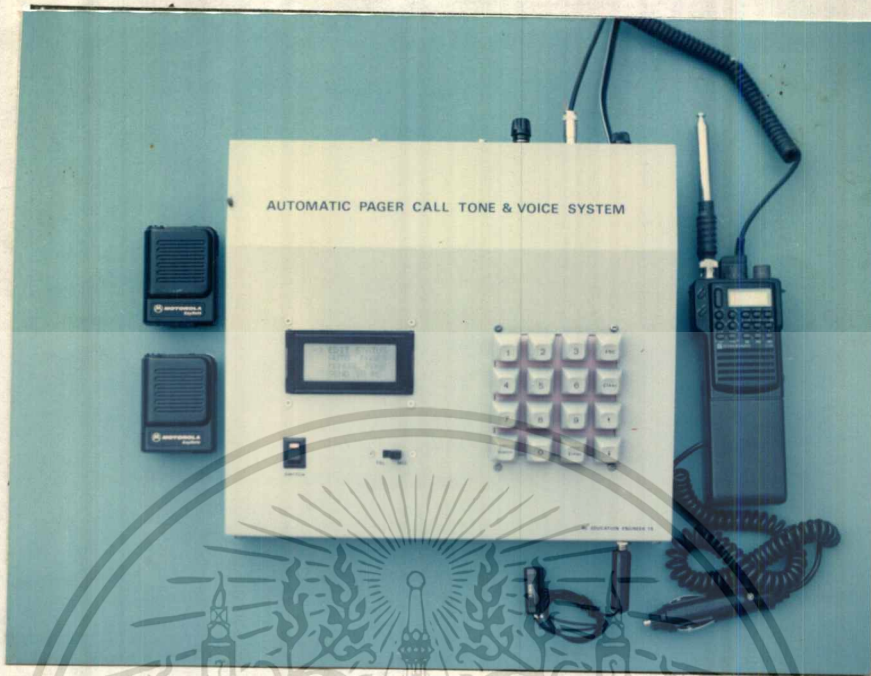
ภาคผนวก ง. โปรแกรมการทำงานของเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบโทนและวอยซ์แบบอัตโนมัติ



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

ผนวก ก.
เครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบ โทนและวอยซ์ แบบอัตโนมัติ

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

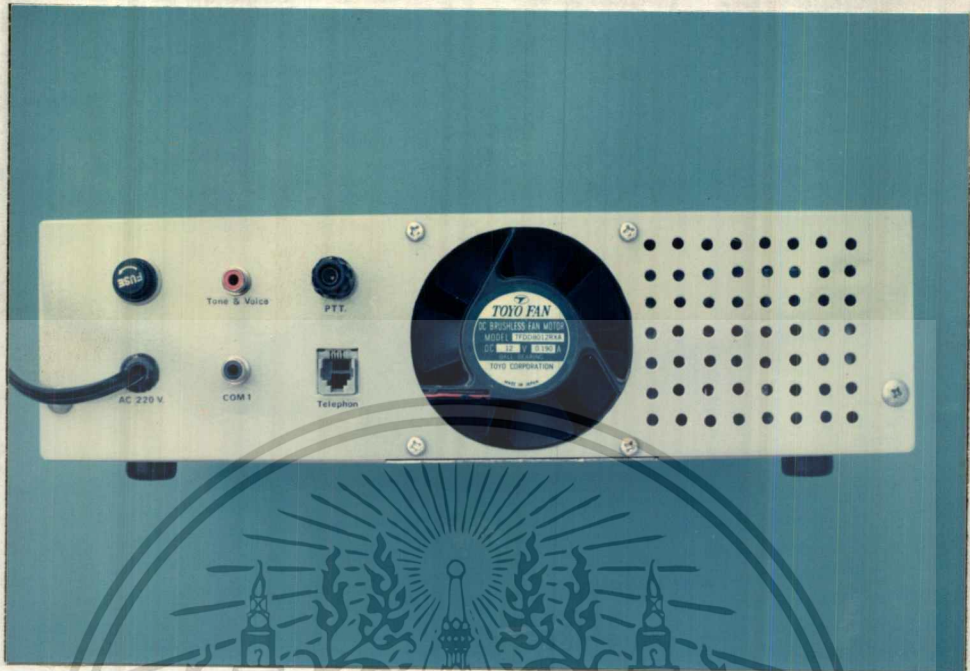


แสดงเครื่องต้นแบบที่สร้างขึ้น

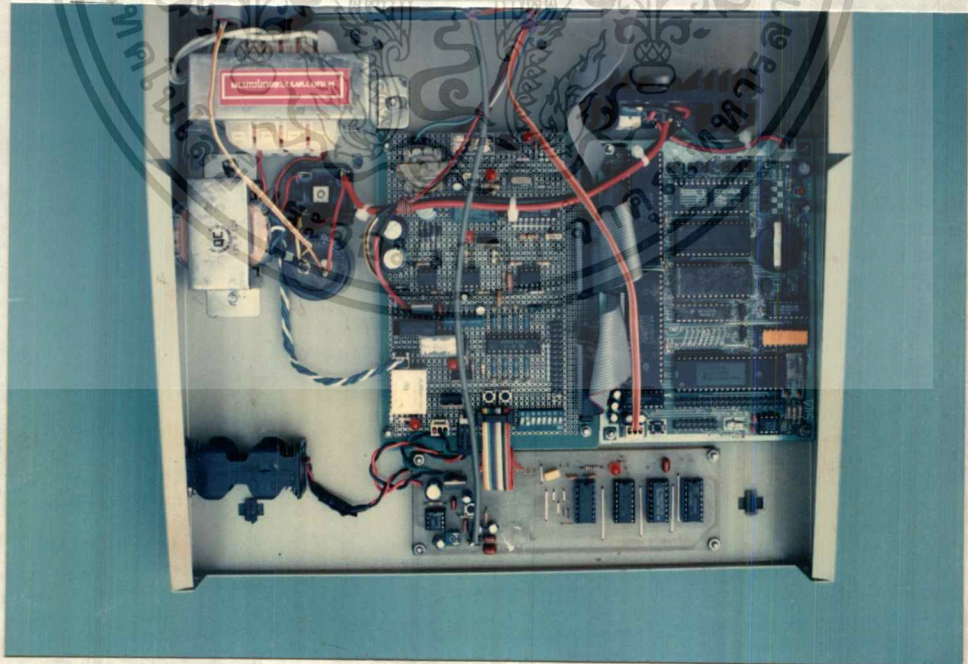


แสดงจอภาพ, คีย์บอร์ด และสวิทช์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆ ทั้งสิ้น. อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



แสดงจุดต่ออินพุตและเอาต์พุต

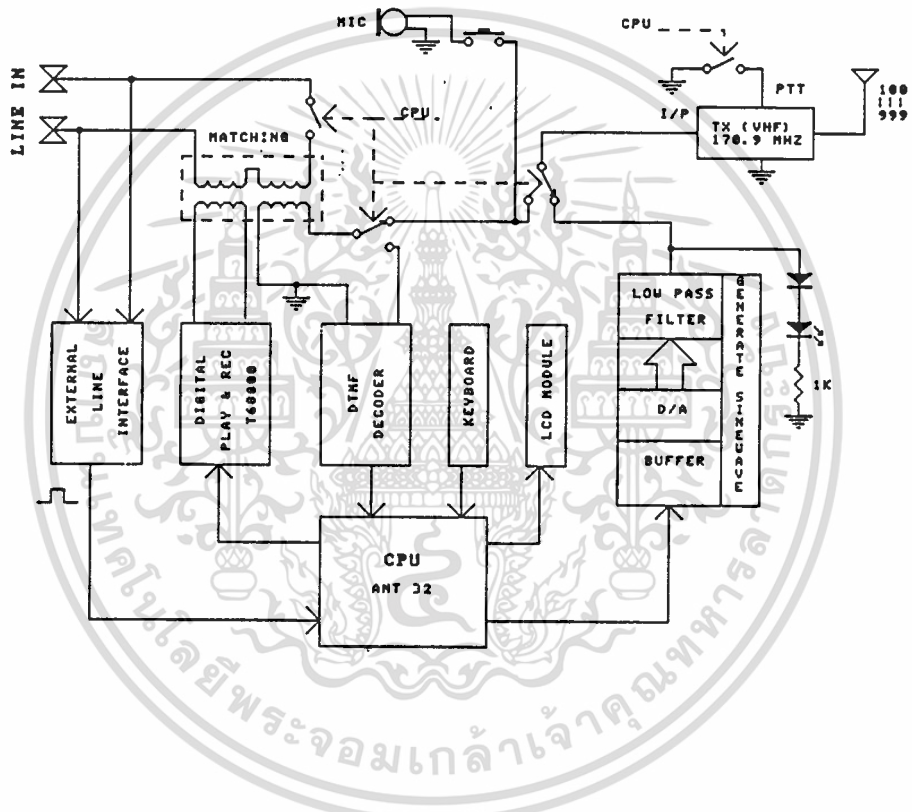


แสดงการต่อวงจรภายในเครื่อง

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

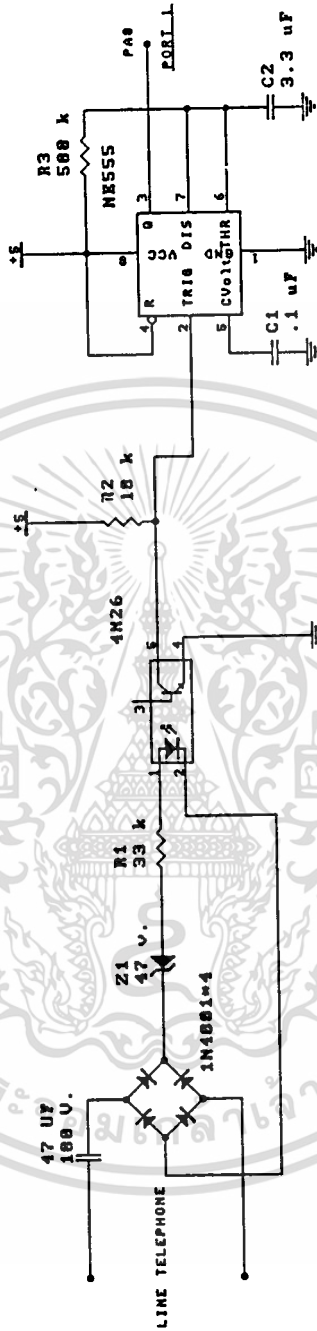


ผนวก ข.
บทคัดย่อและวงจรรื่องเรียกวิทยุติดตามตัวระบบ
โทนและวอยซ์ แบบอัตโนมัติ



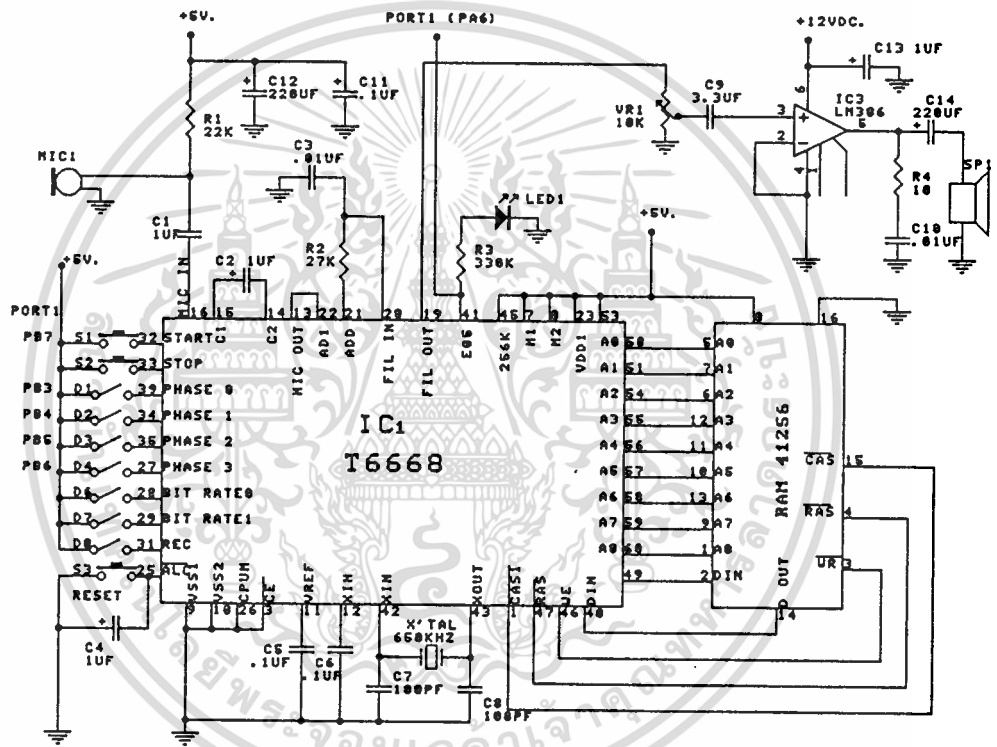
บล็อกไคแกรมของเครื่องวิทยุคิดตามตัวระบบโทนและวอยซ์

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



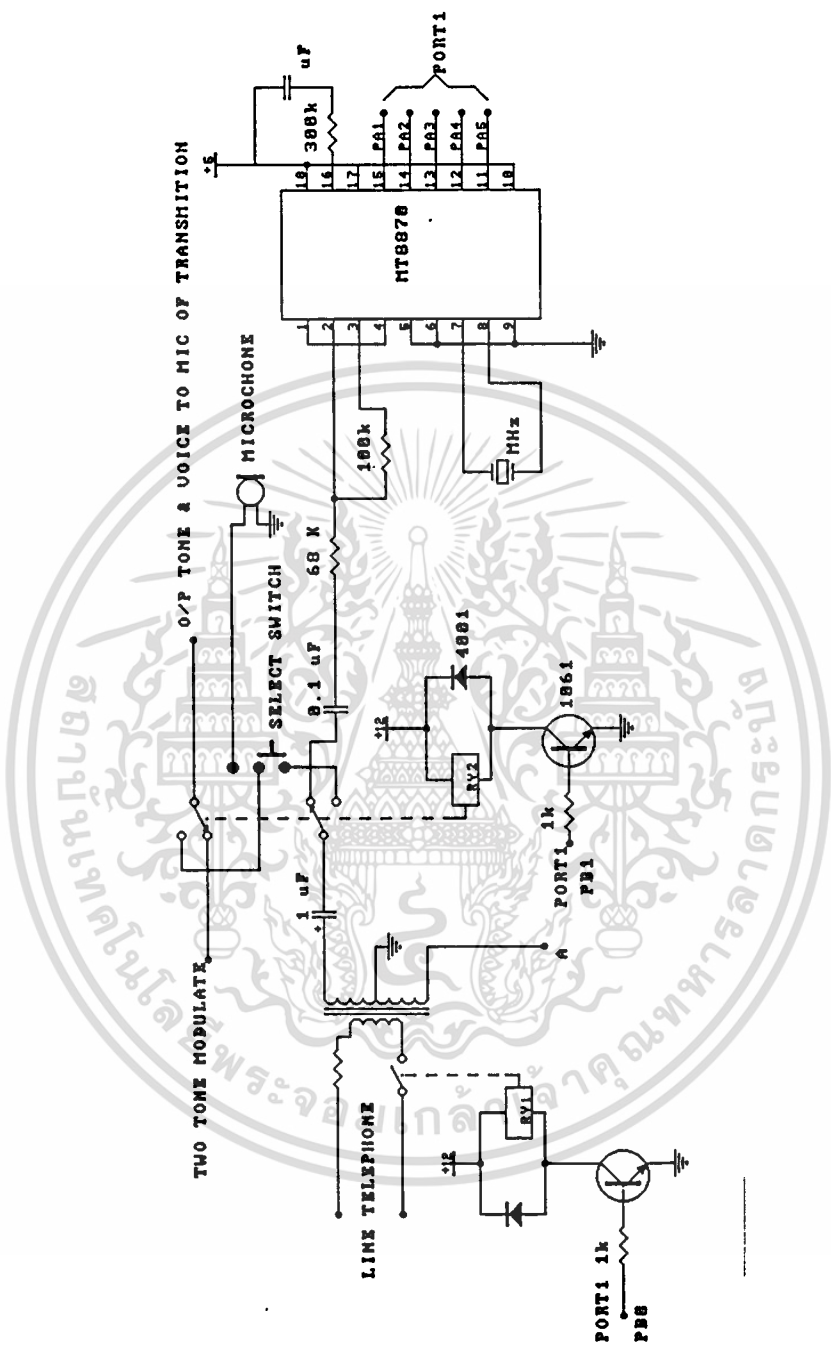
วงจรมี External line Interface

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



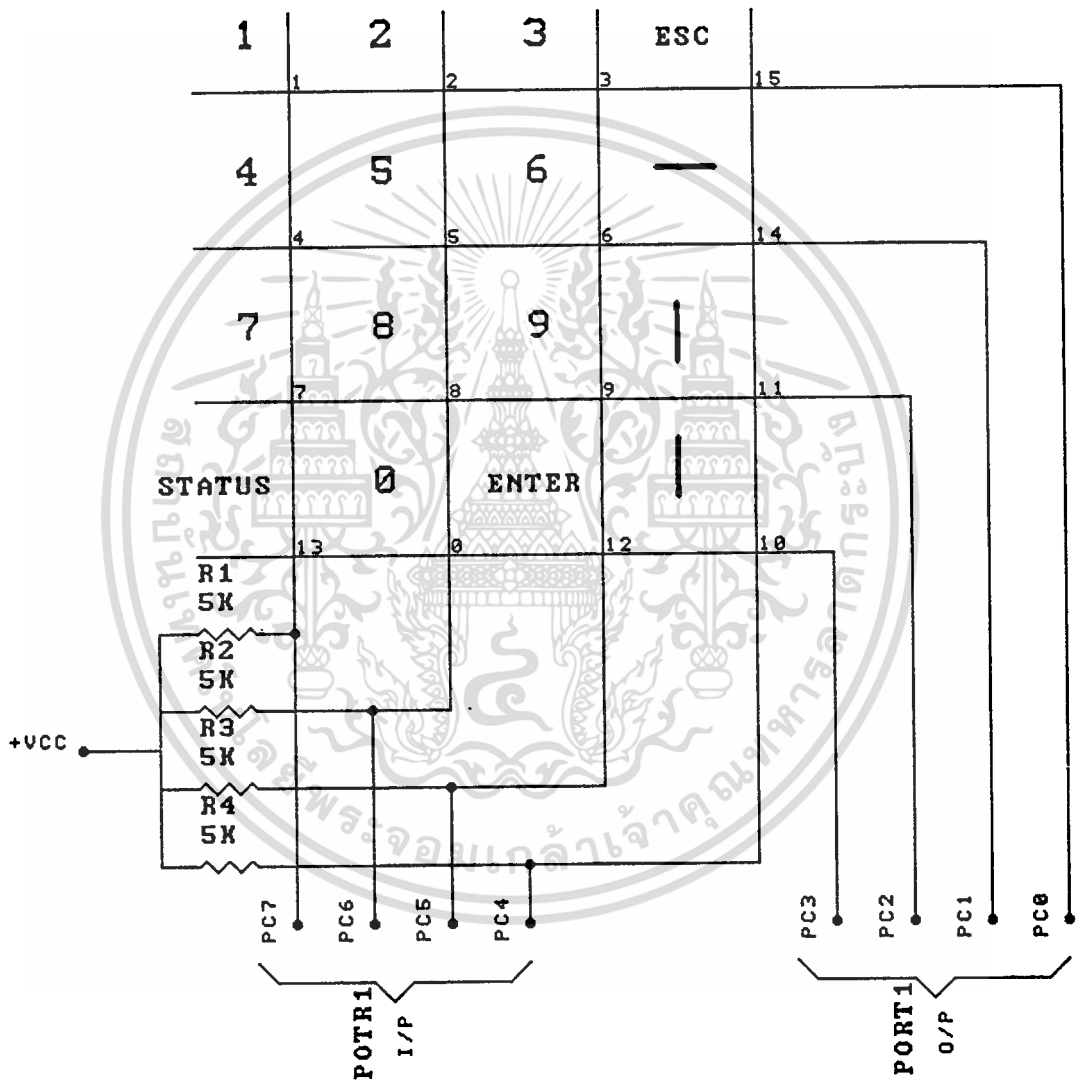
วงจรถ่าย Digital Play & Record (T6668)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



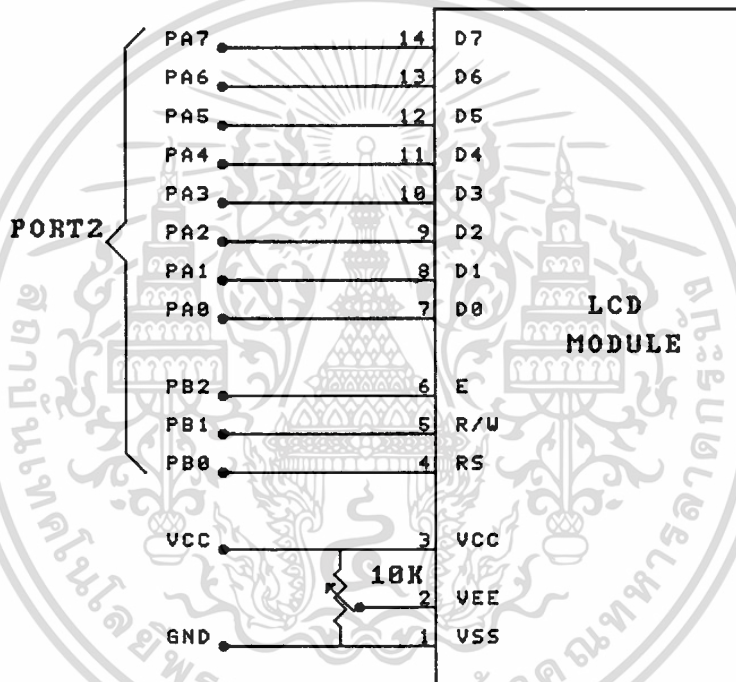
วงจรมี DTMF Decoder (Dual Tone Multi Frequency Decoder)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



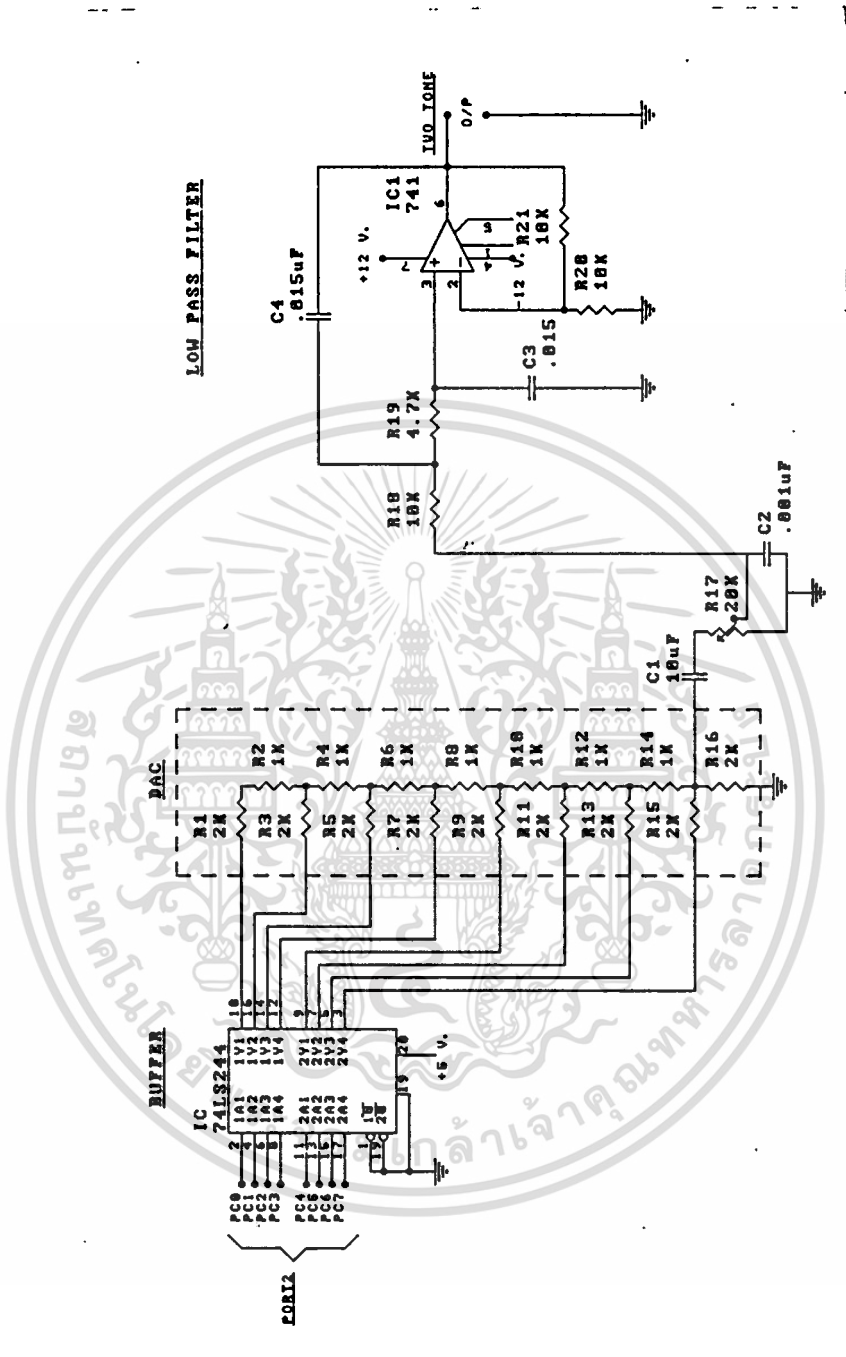
วงจรมatrix Keyboard

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



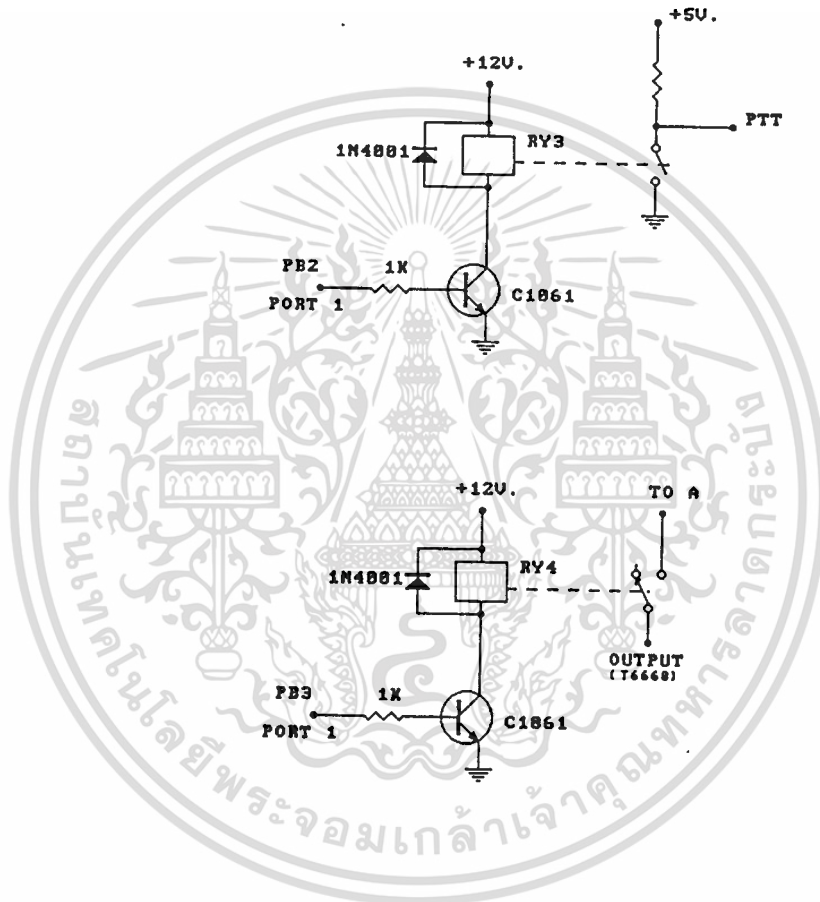
วงจร LCD Module

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



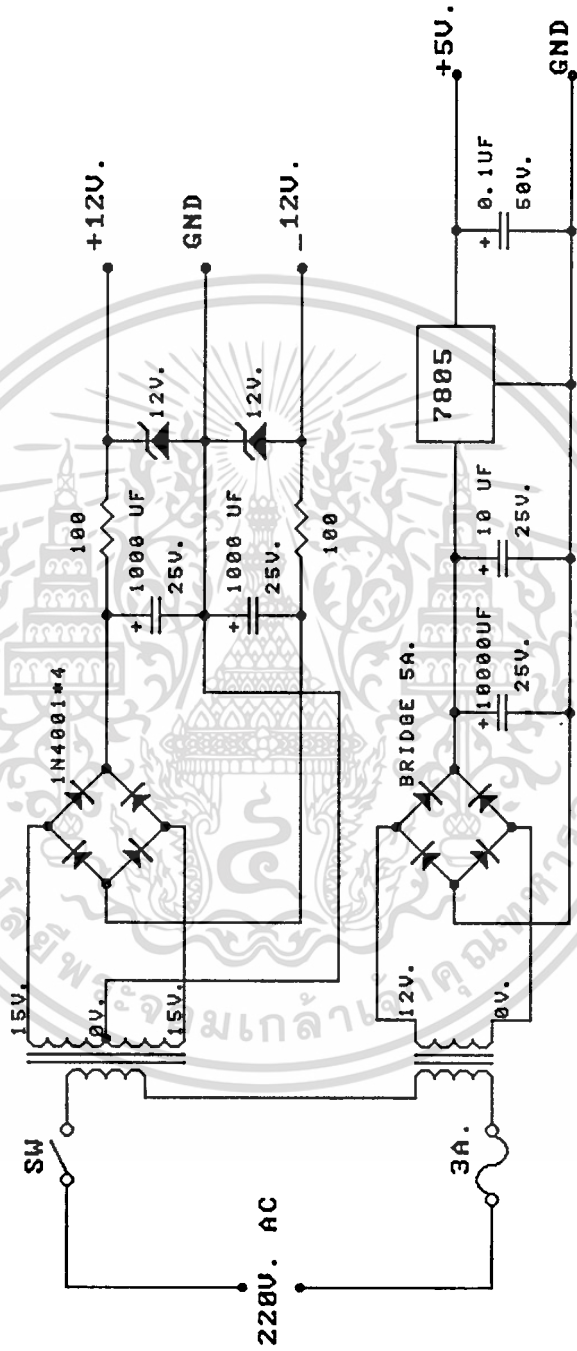
วงจรมี Sinewave Generate

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



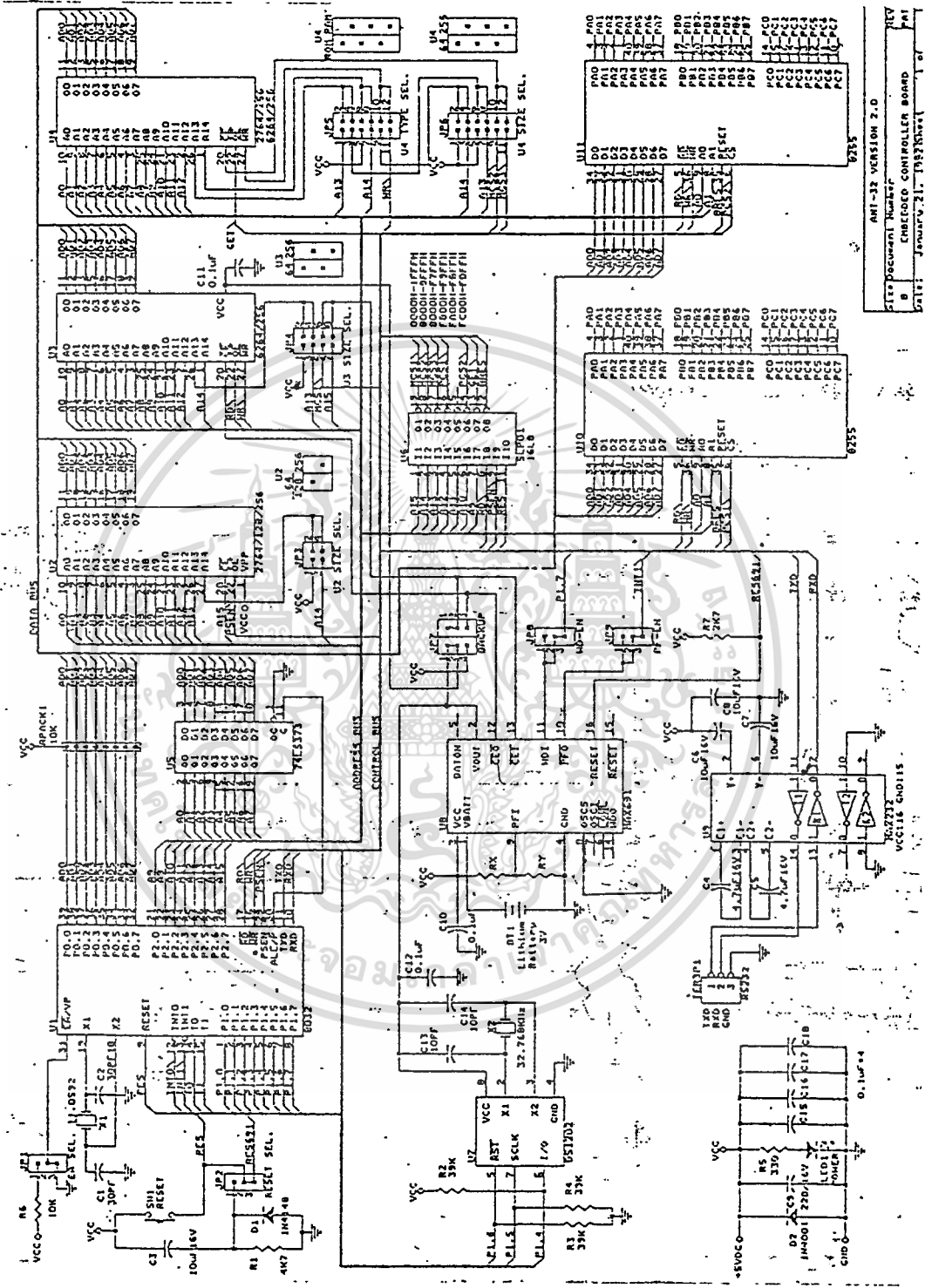
วงจร KEY PTT และวงจร RY4

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



วงจรร Power Supply

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



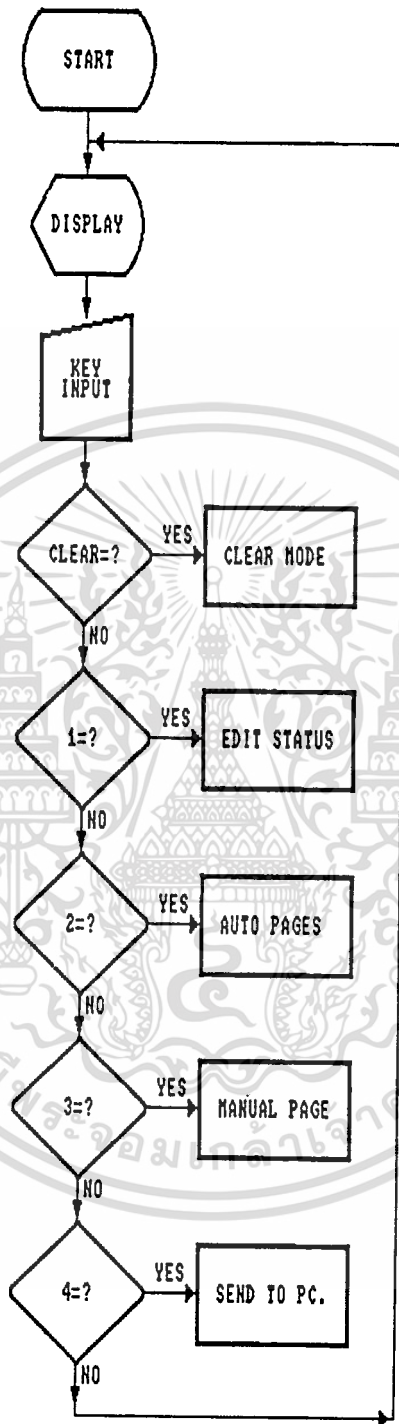
ANT-32 VERSION 2.0
 Site Document Number: [blank]
 Checked Controller Board: [blank]
 Date: January 21, 1987
 Rev: [blank]

วงจรถอด ANT -32

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
 ไม่ว่าจะผิดใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

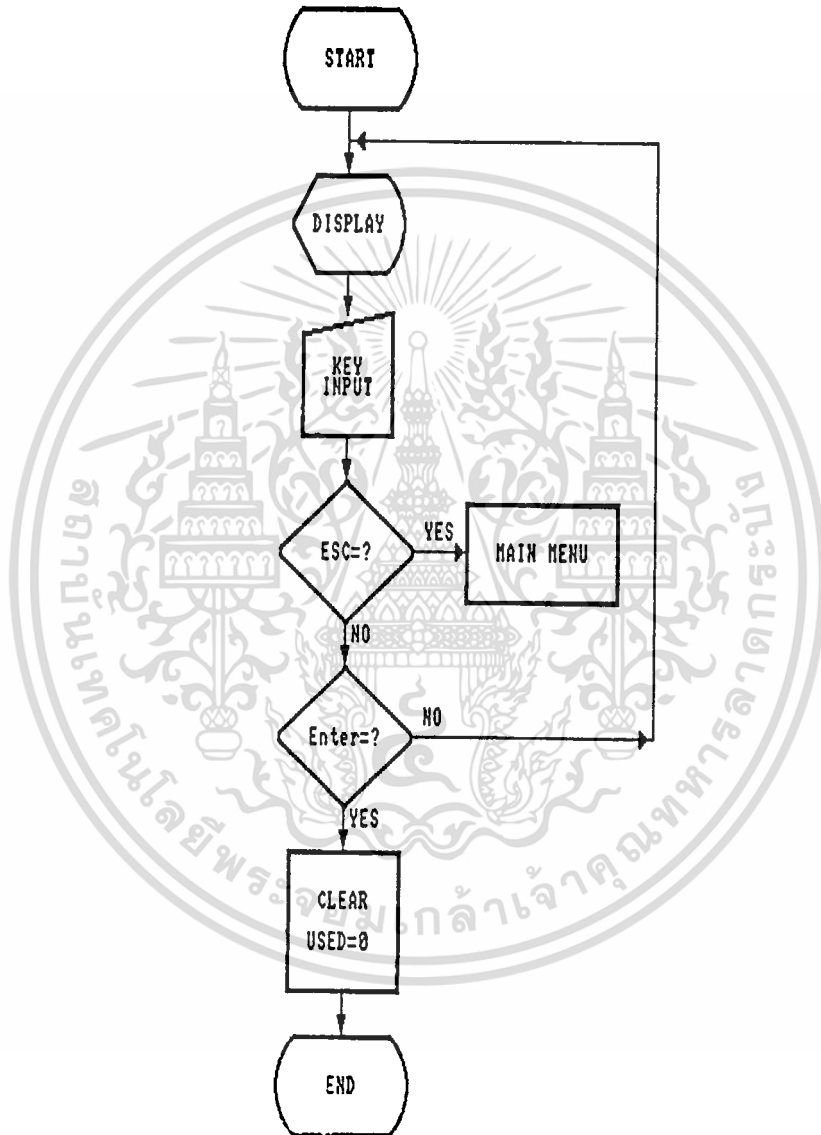


เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



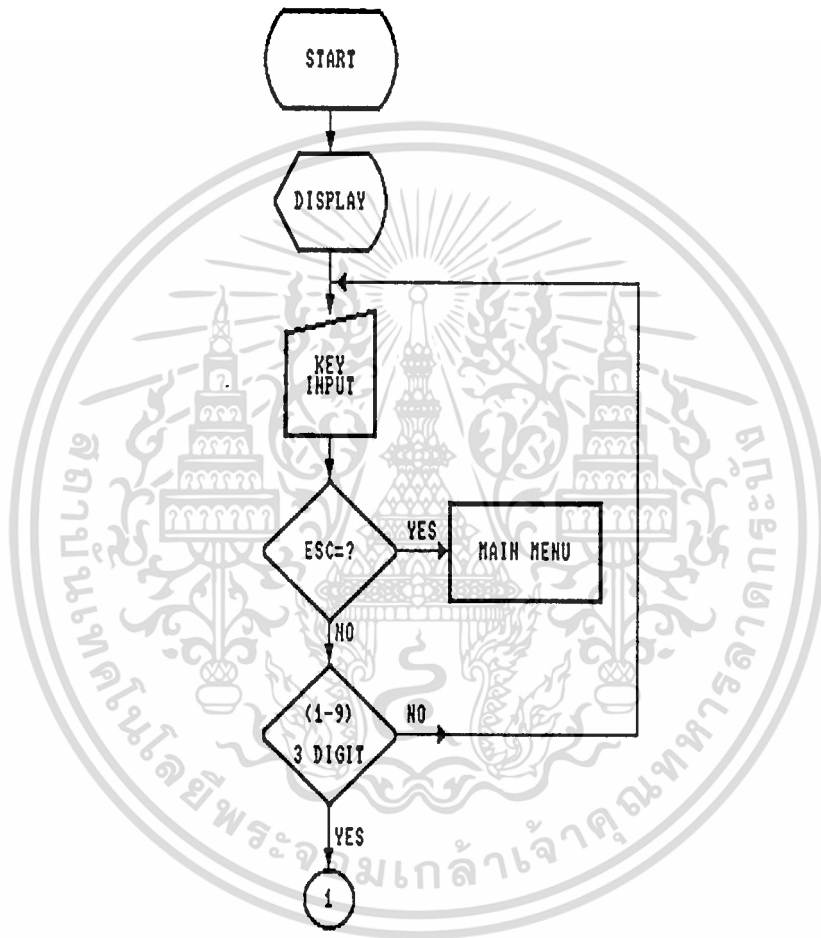
ไฟล์วอร์จแสดงโปรแกรมหลัก (MAIN MENU)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



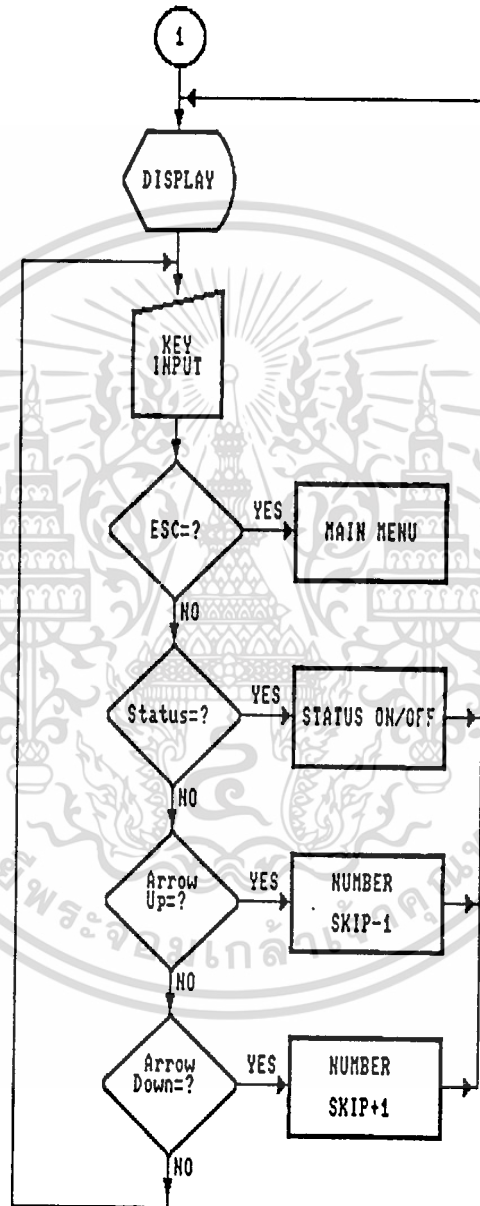
ไฟล์วซาร์จแสดงโปรแกรมเคลียร์จำนวน

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



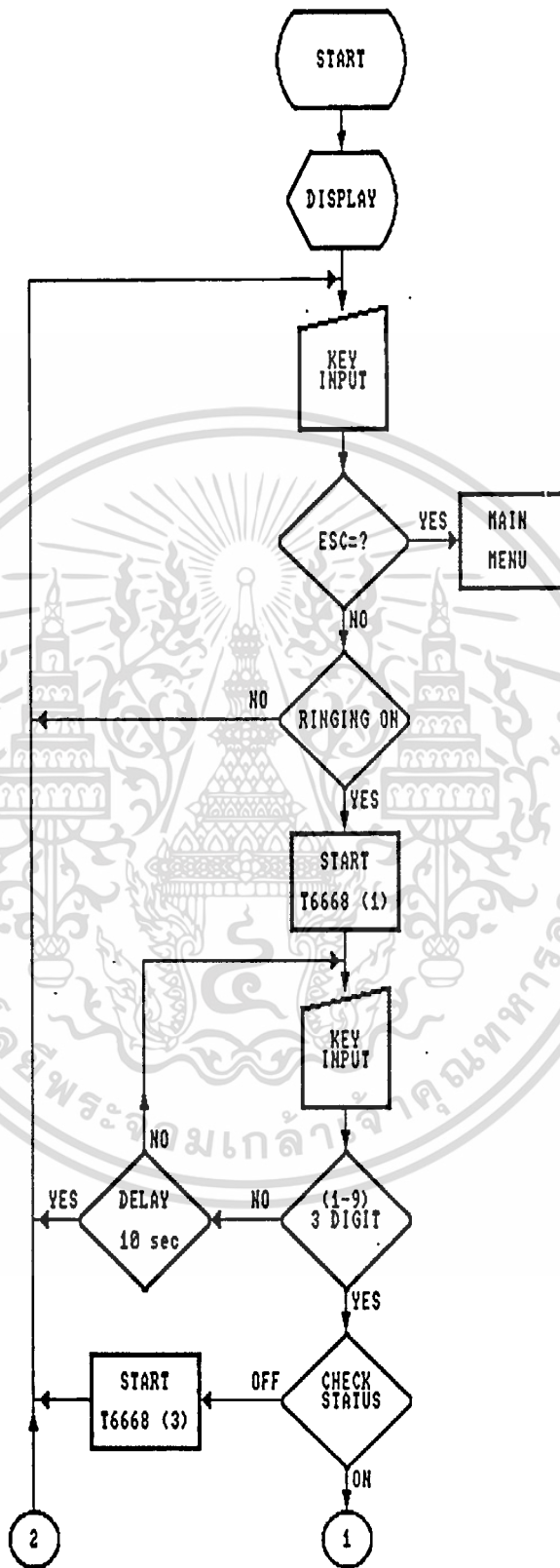
ไฟล์ชาร์จแสดงโปรแกรมแก้ไขสถานะ (EDIT MODE)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า ไม่ว่าจะกรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



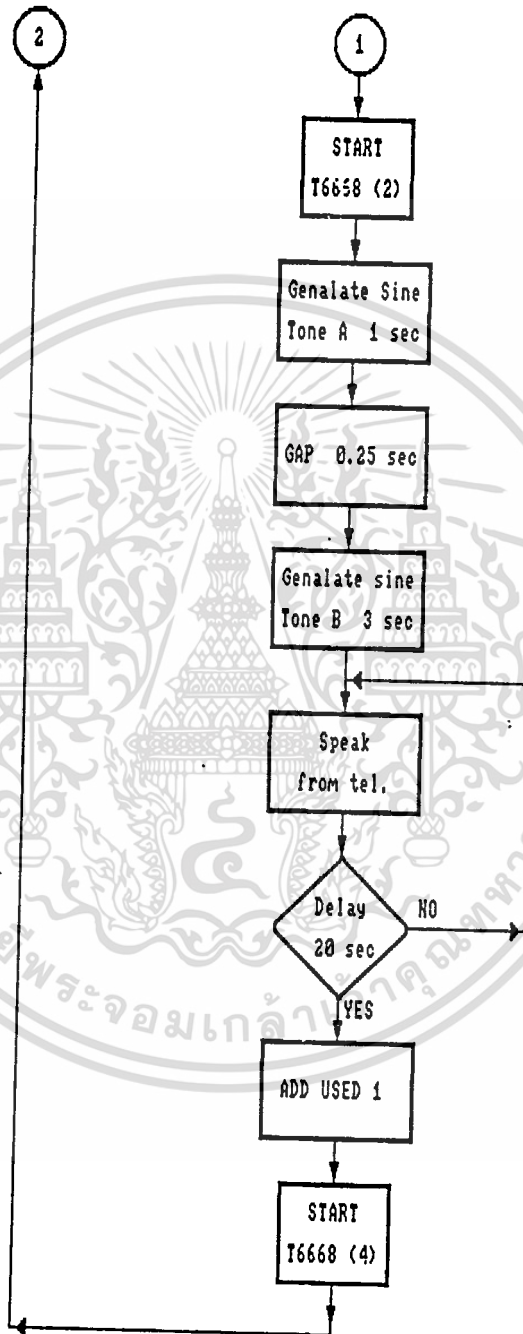
ไฟล์วาร์จแสดงโปรแกรมแก้ไขสถานะ (EDIT MODE) (ต่อ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



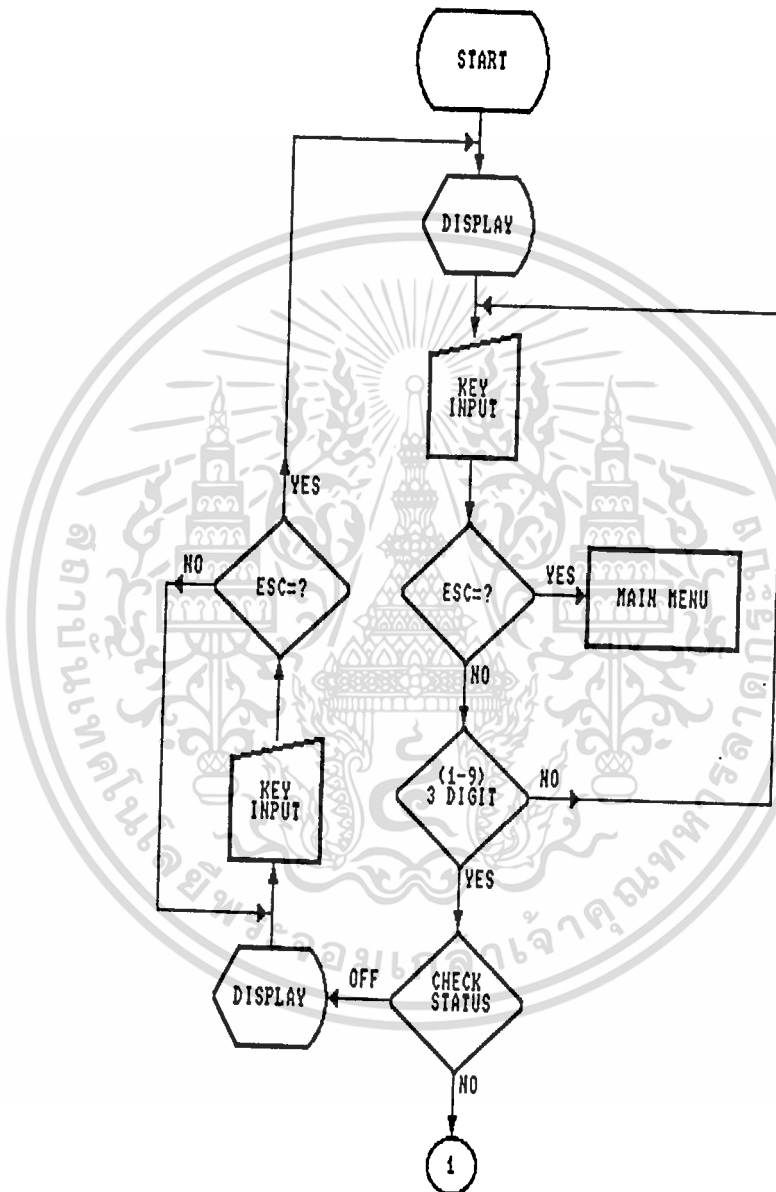
โฟลว์ชาร์จแสดงโปรแกรมเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบ AUTOMATIC

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



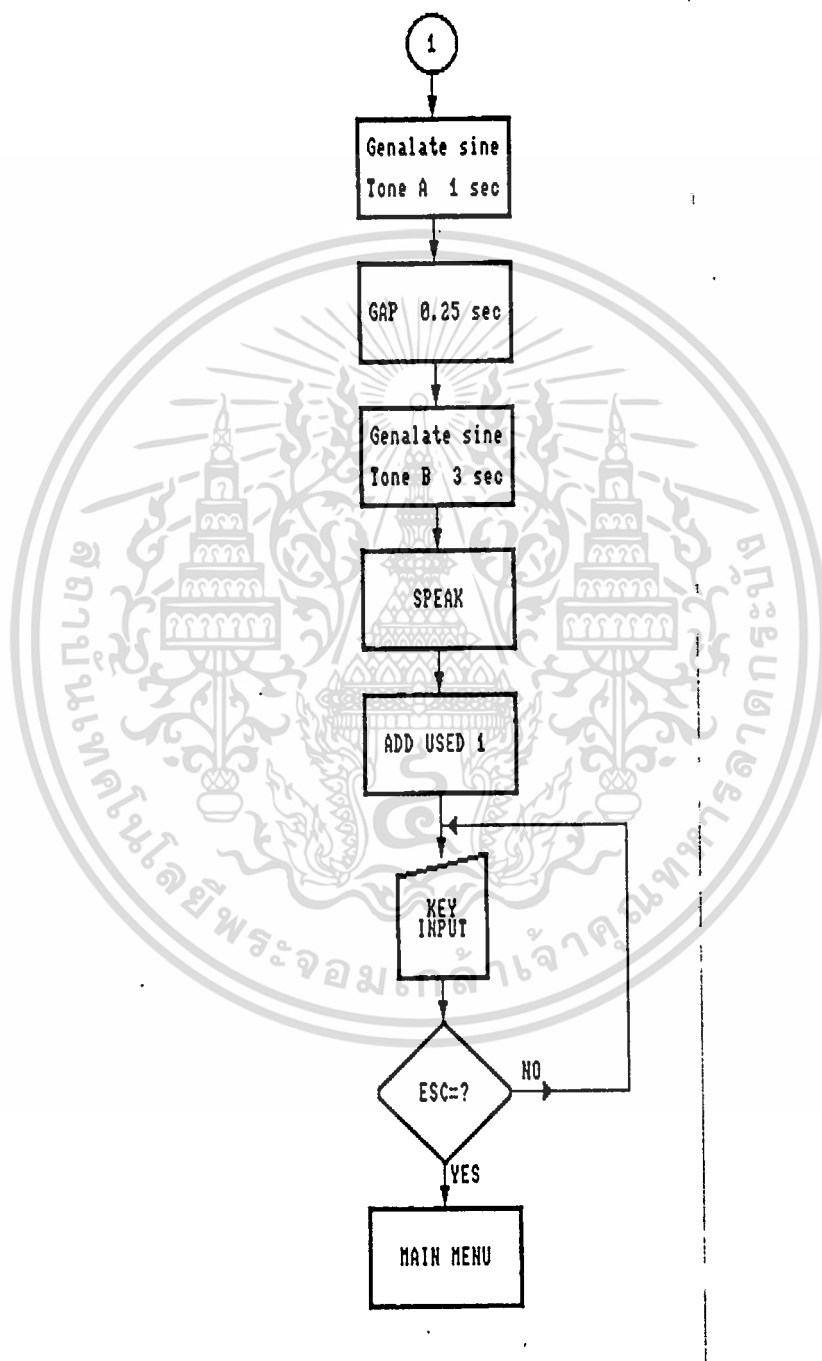
ไฟล์ชาร์จแสดงโปรแกรมเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบ AUTOMATIC
(AUTOMATIC PAGER) (ต่อ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



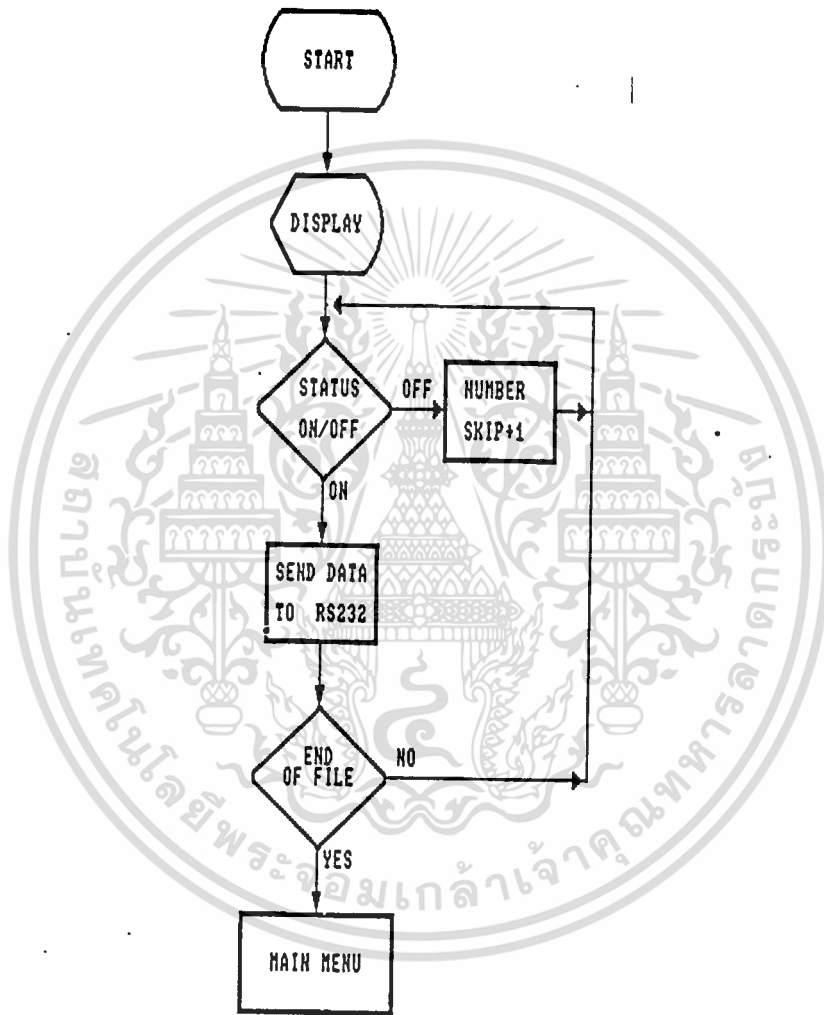
ไฟล์ชาร์จแสดงโปรแกรมเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบ Manual
(MANUAL PAGER)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ไฟล์ชาร์จแสดงโปรแกรมเครื่องเรียกวิทยุติดตามตัวแบบ Manual
(MANUAL PAGER) (ต่อ)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



ไฟล์ชาร์จแสดงโปรแกรมส่งข้อมูลไปคอมพิวเตอร์ (SEND TO PC)

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

/*****/
/* Program PAG.C for */
/* Automatic Pager Call System ( Tone & Voice ) */
/* Compiler and Linker By AvCase51 C Compile */
/* */
/* c:\avc51\avc51 pag.c pa.asm */
/* */
/* By EDUCATION ENGINEER 15 Date 25-10-94 */
/*****/

#include <conio.h>
#include <stdio.h>
#include <8051.h>
#include <stdlib.h>
#include <intrpt.h>
#include <sys.h>

#define PA1 ((char *) 0xF800)
#define PB1 ((char *) 0xF801)
#define PC1 ((char *) 0xF802)
#define PD1 ((char *) 0xF803)
#define PA2 ((char *) 0xFC00)
#define PB2 ((char *) 0xFC01)
#define PC2 ((char *) 0xFC02)
#define PD2 ((char *) 0xFC03)

extern sine_gen ();

/* Data Generate Sinewave */

unsigned char fa1[]={76,71,66,62,58,54,51,47,44,41};

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

unsigned char fa2[]={ 3, 8,16,12,12,15, 5,15,11,10};
unsigned char fb1[]={73,69,64,60,56,52,49,46,43,39};
unsigned char fb2[]={13, 3,14,10,15,18,10, 4, 2,18};
unsigned char fc1[]={37,34,32,29,27,25,23,21,19,17};
unsigned char fc2[]={ 5,11, 2,12, 7, 5, 4, 5, 8,12};

```

```

char    xx[80], real[20], nn[5], yy[80], page[50][16];
int     o, z, tim;
int     *exx, *exx1;

```

```

/* Main program */

```

```

main()

```

```

{

```

```

    int    a=0;

```

```

    unsigned char  b, f;

```

```

    *PD1 = 0x98; /* Initialized System (8255) */

```

```

    *PD2 = 0x80;

```

```

    P1=1;

```

```

    P3=0xFF;

```

```

    set_vector (TIMER0, tm0 );

```

```

    TMOD=1;

```

```

    TH0=0;

```

```

    TL0=0;

```

```

    TCON=0x10;

```

```

    IE=0x82;

```

```

    InitLCD 0;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

OffCursor 0;
Delay (2000);
Prints (0, 0, "*****");
Prints (1, 0, "* AUTOMATIC *");
Prints (2, 0, "* PAGER *");
Prints (3, 0, "*****");
Delay (25000);

```

```

exx=malloc (4000);
exx1=exx;

*PC1=0xFE;
a=*PC1;
a&=0xF0;
if (a==0xE0)
{
for (a=0; a<4000; a++, exx1++)
*exx1=0;
}

f=0;

for (;) /* Main Menu */
{
if (f==0)
{
Clrsc 0;
Prints (0, 0, " -> EDIT STATUS");
Prints (1, 0, " AUTO PAGES");
Prints (2, 0, " MANUAL PAGE");
Prints (3, 0, " SEND TO PC");

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

        a=0;
        f=1;
    }

    b=KBscan 0;

if (b==14)
{
    Clear 0;
    f=0;
    continue; }

if (b==11 && a!=0)
{ Prints (a, 1, " ");
  a--;
  Prints (a, 1, "->"); }

if (b==10 && a!=3)
{ Prints (a, 1, " ");
  a++;
  Prints (a, 1, "->"); }

if (b==12)
{
    Enter (a);
    f=0; }
}

}

/* Enter function */

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

Enter (a)

```
{
    switch (a)
    {
        case 0:
            edit ();
            break;

        case 1:
            am ();
            break;

        case 2:
            manu ();
            break;

        case 3:
            pcsend ();
            break;
    }
}
```

/* Printf function */

Printsf (x, y, msg, b)

char msg[16];

```
{
    sprintf (xx, msg, b);
    Prints (x, y, xx);
}
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

}

/* Print to LCD. */

Print (line, tab, word)

{

static char tbl [] = { 0x00, 0x40, 0x10, 0x50 };

char addr, i;

addr=tbl[line];

addr+= tab;

GOTOLCD (addr);

*PB2 = 0x01;

*PA2 = word;

EPULSE0;

}

/* Print to LCD. */

Prints (line, tab, word)

char word[16];

{

static char tbl [] = { 0x00, 0x40, 0x10, 0x50 };

char addr, i;

addr=tbl[line];

addr+= tab;

GOTOLCD (addr);

i=0;

while (word[i] != '\0')

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

{
    *PB2 = 0x01;
    *PA2 = word[i];
    EPULSE();
    i++;
    if (i+tab == 16)
        break;
}
}

GOTOLCD (addr)
{
    addr |= 0x80;
    *PA2 = addr;
    *PB2 = 0;
    EPULSE ();
}

/* Initialized LCD */

InitLCD ()
{
    *PB2 = 0;
    *PA2 = 0x38;
    EPULSE ();
    Delay (50);
    *PA2 = 0x0F;
    EPULSE ();
    *PA2 = 0x06;
    EPULSE ();
    *PA2 = 0x01;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

    EPULSE 0;
    Delay (50);
}

```

```

/* Clr LCD */

```

```

Clrsc ()

```

```

{
    *PB2 = 0;
    *PA2 = 0x01;
    EPULSE 0;
    Delay (50);
}

```

```

/* On cursor */

```

```

OnCursor ()

```

```

{
    *PB2 = 0;
    *PA2 = 0x0F;
    EPULSE 0;
    Delay (50);
}

```

```

/* Off cursor */

```

```

OffCursor ()

```

```

{
    *PB2 = 0;
    *PA2 = 0x0C;
    EPULSE 0;
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

    Delay (50);
}

/* Generate pulse */

```

```

EPULSE ()

```

```

{
    int a,b;
    int i;

    a = *PB2;
    a|= 0x04;
    *PB2 = a;
    for (i = 0; i < 10 ; i++);
    a &= 0xFB;
    *PB2 = a;
}

```

```

/* Goto XY function */

```

```

gotoXY (x, y)

```

```

{
    static char  tbl [] = { 0x00, 0x40, 0x10, 0x50 };
    char  addr;

    addr=tbl[x];
    addr+= y;
    GOTOLCD (addr);
}

```

```

/* Delay function */

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

Delay (z)
{
    int x,y;

    for (x = 0 ; x <= z ; x++)
        P1^=0x80;
}

/* Initialized Serial Port */

Inituart ()
{
    TMOD = 0x20; /* timer 1 auto-reload mode */
    TL1 = -3;
    TH1 = -3; /* about 9600 baud at 10.695MHz */
    TR1 = 1; /* enable timer 1 */
    TCON=0x40;
    SCON = 0x52; /* mode 1, receiver enable */
}

/* Send DATA to Serial Port */

Send(char c)
{
    while(!TI)
        continue;
    TI = 0;
    SBUF = c;
}

```

```
/* Read keyboard */
```

```
KBscan ()
```

```
{
```

```
    static char  dat [] = { 0xF7, 0xFB, 0xFD, 0xFE };
```

```
    static char  dat1 [] = { 13, 0, 12, 10, 7, 8, 9, 11,
```

```
                        4, 5, 6, 14, 1, 2, 3, 15 };
```

```
    unsigned char  a, b, c, d;
```

```
    for (;;)
    {
```

```
        P1^=0x80;
```

```
        *PC1=0;
```

```
        a=*PC1;
```

```
        a&=0xF0;
```

```
        if (a==0xF0)
```

```
            break;
```

```
    }
```

```
    for (;;)
    {
```

```
        P1^=0x80;
```

```
        b=0;
```

```
        for (d=0; d<4; d++)
```

```
        { *PC1=dat[d];
```

```
          a=*PC1;
```

```
          a&=0xF0;
```

```
          if (a!=0xF0)
```

```
              break;
```

```
          b+=4; }
    }
```

```
    if (a!=0xF0)
```

```
        break; }
}
```

```
/* Start scan key */
```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

if (a==0xB0)                /* Encode KEY */
    b+=1;
if (a==0xD0)
    b+=2;
if (a==0xE0)
    b+=3;

a=dat1[b];

return (a);
}

/* Clear Memory */

Clear ()
{
    unsigned char a, b;

    clrsc ();

    Prints (0, 0, "*** CLEAR MODE **");
    Prints (1, 0, "-----");
    Prints (2, 0, "ESC. TO CANCEL ");
    Prints (3, 0, "Ent. TO CONTINUE");

    while (1)
    {
        a=KBscan ();

        if (a==15)
            return;

        if (a==12)

```

```

        break;
    }

    exx1=exx;
    exx1++;
    for (z=0; z<4000; z+=2, exx1+=2)
        *exx1=0;
}

/* Edit Function */
edit ()
{
    char a, b, c;

    Clrsc ();
    Prints (0, 0, "*** EDIT MODE ***");
    Prints (1, 0, " PAGES No :");
    OnCursor ();

    gotoXY (1, 12);
    a=0;
    for (;;)
    {
        b=KBscan ();

        if (b==15)
        {
            OffCursor ();
            return;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

}

if (b>9)
    continue;
if (b<1 && a==0)
    continue;
xx[a]=b+0x30;
Print (1, a+12, b+0x30);
a++;
gotoXY (1, a+12);
if (a==3)
{
    xx[3]=0;
    break;
}
}

sscanf (xx, "%d", &o);
o-=100;
o*=2;
exx1=exx;
exx1+=o;
o/=2;
o+=100;
Prints (2, 0, " STATUS  :");
z=*exx1;
if (z==0)
    Prints (2, 12, "OFF");
else
    Prints (2, 12, "ON ");
exx1++;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

z=*exx1;
exx1--;
Printsf (3, 0, " USED   : %d", z);
OffCursor ();

```

```

for (;;)

```

```

{
    b=KBscan ();

    if (b==15)
        break;

    if (b==10 && o!=999)
    {
        o++;
        exx1+=2;
        Prints (2, 0, " STATUS   :");
        z=*exx1;
        if (z==0)
            Prints (2, 12, "OFF");
        else
            Prints (2, 12, "ON ");
        Printsf (1, 12, "%d", o);
    }

```

```

if (b==11 && o!=100)
{
    o--;
    exx1-=2;
    Prints (2, 0, " STATUS   :");
    z=*exx1;

```

```

    if (z==0)
        Prints (2, 12, "OFF");
    else
        Prints (2, 12, "ON ");
    Printf (1, 12, "%d", o);
}

if (b==13)
{
    z=*exx1;
    if (z==0)
    {
        *exx1=1;
        Prints (2, 12, "ON ");
    }
    else
    {
        *exx1=0;
        Prints (2, 12, "OFF");
    }
}

exx1++;
z=*exx1;
exx1--;
Printf (3, 0, " USED   : %d", z);
}
}

/* Automatic Mode */

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

if (tim==100)          /* Delay Key 10 sec */
{
    a=200;
    break;
}
a=*PA1;
a&=2;
if (a==0)
    continue;
for (;;)
{
    a=*PA1;
    a&=2;
    if (a==0)
        break;
}

a=*PA1;
a>>=2;
a&=0x0f;
if (a==10)
    a=0;
if (a>9)
    continue;
a+=0x30;
xx[b]=a;
b++;
Print (3, 10+b, a);
if (b==3)
    break;
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

if (a==200)
{
    a=*PB1;
    a&=0xFE;
    *PB1=a;
    OffCursor ();
    continue;
}

xx[3]=0; /* Check Status */
sscanf (xx, "%d", &o);
o-=100;
o*=2;
exx1=exx;
exx1+=o;
o/=2;
o+=100;
Prints (2, 0, " STATUS : ");
z=*exx1;
if (z==0) /* Status OFF */
{
    Prints (2, 11, "OFF");

    a=*PB1; /* Start T6668 Data 0011 */
    a&=0x87;
    a|=0x98;
    *PB1=a;
    Delay (2000);
    a&=0x7F;
    *PB1=a;
    OffCursor ();
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

a=*PB2;                /* On Ry4 */
al=8;
*PB2=a;
while (1)              /* Check Data End (0011) T6668 */
{
    a=*PA1;
    a&=0x40;
    if (al!=0)
        break;
}
a=*PB2;                /* Off Ry4 */
a&=0xF7;
*PB2=a;
a=*PB1;                /* Off Ry1 */
a&=0xFE;
*PB1=a;

continue;
}
else                    /* Status ON */
{
    exx1++;
    z=*exx1;
    z++;
    *exx1=z;
    Prints (2, 11, "ON ");

    a=*PB1;            /* Start T6668 Data 0010 */
    a&=0x87;
    al=0x90;
    *PB1=a;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

Delay (2000);
a&=0x7F;
*PB1=a;
OffCursor ();
a=*PB2;          /* On Ry4 */
al=8;
*PB2=a;
}

xx[0]-=0x30;     /* Check Number for Gen Sinewave */
xx[1]-=0x30;
xx[2]-=0x30;

x=xx[1];
y=xx[2];
if (xx[0]==1)
{
    a=fb1[x];
    b=fb2[x];
    c=fb1[y];
    d=fb2[y];
}
if (xx[0]==2)
{
    a=fc1[x];
    b=fc2[x];
    c=fc1[y];
    d=fc2[y];
}
if (xx[0]==3)
{

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

a=fb1[x];
b=fb2[x];
c=fc1[y];
d=fc2[y];
}
if (xx[0]==4)
{
a=fa1[x];
b=fa2[x];
c=fa1[y];
d=fa2[y];
}
if (xx[0]==5)
{
a=fb1[x];
b=fb2[x];
c=fa1[y];
d=fa2[y];
}
if (xx[0]==6)
{
a=fc1[x];
b=fc2[x];
c=fb1[y];
d=fb2[y];
}
if (xx[0]==7)
{
a=fa1[x];
b=fa2[x];
c=fb1[y];

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

    d=fb2[y];
}
if (xx[0]==8)
{
    a=fc1[x];
    b=fc2[x];
    c=fa1[y];
    d=fa2[y];
}
if (xx[0]==9)
{
    a=fa1[x];
    b=fa2[x];
    c=fc1[y];
    d=fc2[y];
}

x=*PB1;
x|=4;
*PB1=x;

tim=0;
while (tim<20)          /* Send Tone A 1 sec */
{
    sine_gen (a, b);
}
tim=0;
while (tim<5)          /* Send Gap 0.25 sec */
{
}
tim=0;

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

while (tim<50)          /* Send Tone B 3 sec */
{
    sine_gen (c, d);
}

while (1)              /* Check Data End (0010) T6668 */
{
    a=*PA1;
    a&=0x40;
    if (a!=0)
        break;
}
a=*PB2;                /* Off Ry4 */
a&=0xF7;
*PB2=a;
a=*PB1;                /* On Ry2 */
a|=2;
*PB1=a;

tim=0;                 /* Delay 20 sec */
while (tim<360);

a=*PB1;                /* Off Ry2,Ry3 */
a&=0xF9;
*PB1=a;

a=*PB1;                /* Start T6668 Data 0100 */
a&=0x87;
a|=0xA0;
*PB1=a;

Delay (2000);
a&=0x7F;

```

```

*PB1=a;
a=*PB2;          /* On Ry4 */
al=8;
*PB2=a;
while (1)        /* Check Data End (0100) T6668 */
{
    a=*PA1;
    a&=0x40;
    if (al=0)
        break;
}
a=*PB2;          /* Off Ry4 */
a&=0xF7;
*PB2=a;
a=*PB1;          /* Off Ry1,Ry2,Ry3 */
a&=0xF8;
*PB1=a;
}
}

/* Interrupt TIMMER 0 function */

void interrupt tm0 (void)
{
    tim++;
    TH0=0x3c;
    TL0=0xaf;
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

/* Manual function */

manu ()
{
    unsigned char a, b, c, d, x, y;

    while (1)
    {

a=*PB1;          /* On Ry1 */
al=1;
*PB1=a;

Clrsc ();
Prints (0, 0, "** MANUAL MODE **");
Prints (1, 0, "-----");
Prints (2, 0, " PAGES No :");
Prints (3, 0, "-----");
OnCursor ();

gotoXY (2, 12);
a=0;
for (;;)
{
    b=KBscan ();

    if (b==15)          /* Cancele Key ESC */
    {
        OffCursor ();
        a=*PB1;          /* Off Ry1 */
        a&=0xF8;

```

```

    *PB1=a;
    return;
}

if (b>9)
    continue;
if (b<1 && a==0)
    continue;
xx[a]=b+0x30;
Print (2, a+12, b+0x30);
a++;
gotoXY (2, a+12);
if (a==3)
{
    xx[3]=0;
    break;
}
}

sscanf (xx, "%d", &o);
o=100;
o*=2;
exx1=exx;
exx1+=o;
o/=2;
o+=100;
Prints (3, 0, " STATUS : ");
z=*exx1;
if (z==0)
{
    Prints (3, 12, "OFF");
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

OffCursor 0;
while (KBscan 0!=15);
    continue;
}
else
{
    exx1++;
    z=*exx1;
    z++;
    *exx1=z;
    Prints (3, 12, "ON ");
    OffCursor 0;
}

a=*PB1; /* On Ry3 (PTT) */
al=4;
*PB1=a;

xx[0]=-0x30; /* Check Number for Gen Sinewave */
xx[1]=-0x30;
xx[2]=-0x30;

x=xx[1];
y=xx[2];
if (xx[0]==1)
{
    a=fb1[x];
    b=fb2[x];
    c=fb1[y];
    d=fb2[y];
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

if (xx[0]==2)
{
    a=fc1[x];
    b=fc2[x];
    c=fc1[y];
    d=fc2[y];
}
if (xx[0]==3)
{
    a=fb1[x];
    b=fb2[x];
    c=fc1[y];
    d=fc2[y];
}
if (xx[0]==4)
{
    a=fal[x];
    b=fa2[x];
    c=fal[y];
    d=fa2[y];
}
if (xx[0]==5)
{
    a=fb1[x];
    b=fb2[x];
    c=fal[y];
    d=fa2[y];
}
if (xx[0]==6)
{
    a=fc1[x];

```



เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ตัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

b=fc2[x];
c=fb1[y];
d=fb2[y];
}
if (xx[0]==7)
{
a=fa1[x];
b=fa2[x];
c=fb1[y];
d=fb2[y];
}
if (xx[0]==8)
{
a=fc1[x];
b=fc2[x];
c=fa1[y];
d=fa2[y];
}
if (xx[0]==9)
{
a=fa1[x];
b=fa2[x];
c=fc1[y];
d=fc2[y];
}

tim=0;
while (tim<20)          /* Send Tone A 1 sec */
{
sine_gen (a, b);
}

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

tim=0;
while (tim<5)          /* Send Gab 0.25 sec */
{
}
tim=0;
while (tim<50)        /* Send Tone B 3 sec */
{
    sine_gen (c, d);
}
OffCursor ();
a=*PB1;               /* On Ry2 */
al=2;
*PB1=a;

while (KBscan Q!=15); /* Check Key ESC */

a=*PB1;               /* Off Ry1,Ry2,Ry3 */
a&=0xF8;
*PB1=a;
}
}

/* Send Masege */

s1 (char aa[100])
{
    int a;
    char z;

    a=0;
    for (;;)

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

{
    if (aa[a]==0)
        break;
    else
        Send (aa[a]);
    Delay (500);
    a++;
}

Send (10);
Delay (500);
Send (13);
}

/* Send to pc */

pcsend ()
{
    int a, b, c;

    Inituart ();
    Clrsc ();
    Prints (0, 0, "*****");
    Prints (1, 0, "* Send TO PC *");
    Prints (2, 0, "*****");

    s1 ("AUTOMATIC PAGER CALL SYSTEM ( Tone & Voice )");
    s1 (" NUMBER : USED");
    exx1=exx;
    b=100;

    for (a=0; a<900; a++, b++, exx1+=2)

```

เอกสารนี้เป็นเอกสารที่สงวนไว้สำหรับการใช้งานเพื่อการศึกษาเท่านั้น ไม่อนุญาตให้นำไปใช้ประโยชน์ด้านการค้า
ไม่ว่ากรณีใดๆทั้งสิ้น อีกทั้งห้ามมิให้ดัดแปลงเนื้อหา และต้องอ้างอิงถึงเจ้าของเอกสารทุกครั้งที่มีการนำไปใช้

```

{
  if (*exx1==0)
    continue;
  sprintf (xx, " %3d      %d", b, *(exx1+1));
  sl (xx);
}
Send (0x1a);
Delay (10000);
timer 0;
}

/* Set timer */
timer 0
{
  TMOD=1;
  IE=0x82;
  TH0=0;
  TL0=0;
  TCON=0x10;
}

```

```

;-----
; Program PA.ASM for
; Automatic Pager Call System ( Tone & Voice )
; Compiler and Linker By AvCase51 C Compile
;
; c:\avc51\avc51 pag.c pa.asm
;
; By EDUCATION ENGINEER 15 Date 25-10-94
;-----

```

```

    defseg c_text,class=CODE
    global stack_internal
    global _sine_gen
    seg c_text
_sine_gen:  mov    a,sp
            add    a,#-2
            mov    r1,a
            mov    5,@r1
            add    a,#-2
            mov    r1,a
            mov    4,@r1
            mov    r0,#16
            mov    dptr,#sine
s1:        mov    a,#0
            movc   a,@a+dptr
            push  dph
            push  dpl
            mov    dptr,#0fc02h
            movx   @dptr,a
            pop   dpl

```

```

pop    dph
inc    dptr
mov    r3,5
mov    r2,4
s2:    djnz r3,s2
        djnz r0,s1
s3:    djnz r2,s3
        ret

sine:   db    127, -81, -40, -12, -3, -12, -40, -81
        db    127, 79, 38, 10, 1, 10, 38, 79
        end

```



บรรณานุกรม

1. เครื่องบันทึกเสียงทุกระบบดิจิทัล , วารสารเซมิคอนดักเตอร์อิเล็กทรอนิกส์ , ฉบับที่ 84 ก.พ.-มี.ค. 2531,หน้า 144-151
2. พิพัฒน์ เลาหสงคราม , " ไมโครคอตโทรเลอร์ ", โครงการตำราสถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง คณะวิศวกรรมศาสตร์
3. ยืน ภู่วรรณ, และคณะ , "เทคโนโลยีไมโครคอมพิวเตอร์ 16 บิต " , ซีเอ็ดยูเคชั่น,2531
4. ยืน ภู่วรรณ,"ทฤษฎีและการทำงานของไมโครอิเล็กทรอนิกส์ เล่ม 3", ซีเอ็ดยูเคชั่น,2525
5. ยืน ภู่วรรณ,"ทฤษฎีและการทำงานของไมโครอิเล็กทรอนิกส์ เล่ม 2", ซีเอ็ดยูเคชั่น,2525
6. ยืน ภู่วรรณ,วัฒนา เขียงกุล,"ไมโครโปรเซสเซอร์และไมโครคอมพิวเตอร์",บริษัท ซีเอ็ดยูเคชั่น จำกัด,พ.ศ.2521
7. "ไอซีนำสน:MT8870", วารสารเซมิคอนดักเตอร์อิเล็กทรอนิกส์,ฉบับที่ 81,2530, หน้า 226-237
8. HANDBOOK, " INSTRUCTIN MANUAL FOR TYPE PR-150 V2-5 VHF RADIO PAGING PECEIVER (TONE AND VOICE)" NIPPON ELECTRIC CO.,LTD.,TOKYO JAPAN
9. HANDBOOK,"MCS-51 MICROCONTROLLERS",ETT CO.,LTD.
10. Team NS."DATA ACQUIISSION LINERA DEVICE DATA BOOK 1989 EDITION", USA,NATIONAL SEMICONDUCTOR COPERATION,1989.