



## บทที่ 5

### โปรแกรมต้นแบบสำหรับวิเคราะห์การทำงานของวงจรระกะ

#### 5.1 บทนำ

หลักการต่าง ๆ ที่ได้กล่าวไปแล้วนั้น ได้นำมาใช้ในการพัฒนาโปรแกรมต้นแบบสำหรับวิเคราะห์การทำงานของวงจรระกะ โปรแกรมที่พัฒนาขึ้นให้ชื่อว่า LAP ซึ่งย่อมาจาก Logic Analysis Program โปรแกรมนี้ได้ทำการพัฒนาขึ้นมาโดยใช้งานกับไมโครคอมพิวเตอร์ IBM PC/XT ซึ่งใช้งานกันอย่างแพร่หลายมีอุปกรณ์และมีโปรแกรมช่วยในการพัฒนาซอฟต์แวร์เป็นจำนวนมาก เราได้เลือกใช้ภาษา C ในการพัฒนาโปรแกรมเนื่องจากมีข้อดีหลายประการ เช่น

- ภาษา C มีขีดความสามารถสูง และเป็นภาษาโครงสร้าง ซึ่งเหมาะสมในการพัฒนาโปรแกรมขนาดใหญ่

- เป็นภาษาที่นิยมกันอย่างแพร่หลายในปัจจุบันสำหรับใช้ในการพัฒนาโปรแกรมสำเร็จรูปและมีการใช้งานบนคอมพิวเตอร์แทบทุกชนิด

- มีความเป็นมาตรฐานมาก ทำให้สามารถพัฒนาต่อไปบนคอมพิวเตอร์อื่นซึ่งมีความสามารถสูงขึ้นไปในอนาคตโดยเฉพาะคอมพิวเตอร์ซึ่งใช้ระบบปฏิบัติการ UNIX

โปรแกรมต้นแบบสำหรับวิเคราะห์การทำงานของวงจรระกะ LAP ที่พัฒนาขึ้นมานี้มีขีดความสามารถดังต่อไปนี้

1. สามารถวิเคราะห์การทำงานของ วงจรระกะซึ่งประกอบไปด้วยเกตต่อไปนี้ คือ AND, OR, NAND, NOR, INVERTOR, XOR, DELAY GATE, ACTIVE LOW ENABLE TRISTATE BUFFER, FLIP-FLOP โดยจะต่อกันแบบใดก็ได้ จำนวนเท่าใดก็ได้ จำกัดที่หน่วยความจำของเครื่องที่ใช้

2. การทำงานใช้สถานะทางตรรกะ 4 สถานะคือ HIGH (H), LOW(L) HIGH IMPEDANCE (Z) และ UNKNOWN (X)

3. สามารถกำหนดสถานะ เริ่มต้นและค่าเวลาประวิงของ เกตแต่ละตัวได้  
อย่างอิสระ

4. การแสดงผล ทำในรูปกราฟิก สามารถแสดงผลเป็นแผนภาพสัญญาณเวลา ณ จุดใดในวงจร โดยสามารถแสดงได้พร้อมกันครั้งละ 15 โหนด

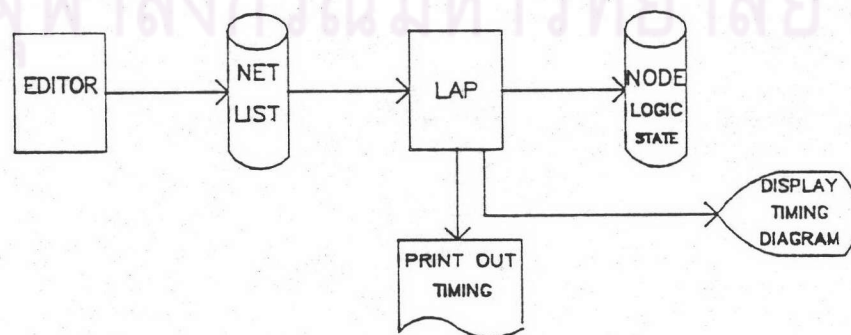
5. สามารถกำหนดส่วนของวงจรให้อยู่ในรูปแมโคร เพื่อนำมาใช้งานหลายครั้ง หรือนำไปใช้กับโปรแกรมอื่นได้

ในบทนี้จะ เริ่มด้วยการกล่าวถึง รูปแบบและการใช้งานของโปรแกรม จากนั้น จะกล่าวถึงข้อมูลทาง เทคนิคภายในของโปรแกรม เพื่อให้สามารถใช้งานได้อย่างมีประสิทธิภาพ โดยอาศัยความเข้าใจถึงกลไกการทำงานของโปรแกรม

## 5.2 ขั้นตอนในการใช้งานโปรแกรม LAP

ในการใช้งานโปรแกรม LAP นั้น จะเริ่มด้วยการสร้าง netlist ไฟล์ ซึ่งเป็นไฟล์ที่จะบอกถึงลักษณะของวงจรที่จะวิเคราะห์ ที่เกดที่ใช้ในวงจรและการเชื่อมต่อของเกตหรือแหล่งกำเนิดสัญญาณต่าง ๆ ในวงจร netlist ไฟล์ นี้เป็นไฟล์แบบ text ปกติ ซึ่งสามารถสร้างขึ้นโดยอาศัยโปรแกรม text editor ใดก็ได้รูปแบบของ netlist ไฟล์นี้จะกล่าวถึงในตอนต่อไป

เมื่อเริ่มทำการวิเคราะห์ใช้คำสั่งใน LAP ทำการเรียกไฟล์ netlist ( มี extension .LAP) เข้ามา จากนั้นแล้วจะสามารถใช้คำสั่งภายในต่าง ๆ เพื่อทำการวิเคราะห์การทำงาน ตรวจสอบค่าตรรกะที่โหนดต่างๆ แสดงสัญญาณเวลา ขั้นตอนดังกล่าว แสดงในแผนภาพในรูปที่ 5.1



รูปที่ 5.1 โครงสร้างการใช้งานโปรแกรม LAP

การแก้ไขวงจรสามารถทำได้โดยการแก้ไข netlist ด้วยโปรแกรม editor หลังจากนั้นก็เก็บเข้าในแผ่นจานแม่เหล็กเพื่อนำมาทำการวิเคราะห์การทำงานด้วยโปรแกรม LAP ต่อไป

### 5.3 คำสั่งของโปรแกรม LAP

ในการใช้งานโปรแกรมวิเคราะห์การทำงานของวงจรตรรก LAP นั้นสามารถแบ่งคำสั่งออกเป็น 3 กลุ่มด้วยกัน คือ

1. คำสั่งป้อนข้อมูล เป็นคำสั่งซึ่งใส่ไว้ใน netlist เพื่อกำหนดลักษณะต่างๆ ของวงจร เกตที่ใช้ การเชื่อมต่อของเกตและโหนดต่าง ๆ การกำหนดเงื่อนไขเริ่มต้นของวงจร สัญญาณอินพุตต่าง ๆ ที่เข้ามายังวงจร

2. คำสั่งควบคุมการวิเคราะห์การทำงาน เป็นชุดคำสั่งที่ควบคุมการทำงานของโปรแกรมวิเคราะห์การทำงานของวงจรตรรก คำสั่งควบคุมการแสดงผลการตั้งค่าและแสดงค่าพารามิเตอร์ต่างๆ ของวงจร

3. คำสั่งทั่วไป เช่น คำสั่งแสดงรายการเพิ่มข้อมูลบนจานแม่เหล็ก คำสั่งลบเพิ่มข้อมูล เป็นต้น

### 5.4 คำสั่งป้อนข้อมูล

ในการกล่าวถึงคำสั่งป้อนข้อมูลนั้นจะกล่าวรวมถึงรูปแบบของ netlist (รูปที่ 5.2) โปรแกรม LAP ใช้รวมไปด้วย ข้อมูลที่ต้องใช้ในการวิเคราะห์การทำงานของวงจรตรรกนั้น ประกอบไปด้วยรายการของเกตในวงจร ชนิดของเกตแต่ละตัว การเชื่อมต่อระหว่างโหนดต่างๆ การกำหนดโมเดลของเกตจากผู้ใช้ สัญญาณภายนอกที่ป้อนเข้าวงจรและการกำหนดแมโครซึ่งจะทำการอธิบายไปตามลำดับ ดังนี้

```

*-----
* Example of netlist in LAP
*-----
74GS04 MODEL INV 1
74GS00 MODEL AND2 1
*-----
* Macro definition example
*-----
EDGE MACRO
IN OUT
N2 N3 N4
G1 74GS04 IN N2
G2 74GS04 N2 N3
G3 74GS04 N3 N4
G4 74GS00 IN N4 OUT
ENDM
*-----
* Signal definition
*-----
CLK CLOCK INPUT 60 100
SIG1 SIGNAL S1 3
10 H
23 L
22 H
*-----
* Circuit
*-----
GATE1 NAND2 A B C
GATE2 74GS04 B X
B1 BUS B X D
B1 BUS 10
ELM1 EDGE INPUT OUT1
*-----
* INITIAL CONDITION
*-----
A NODE H
B NODE H
C NODE L
D NODE X

```

รูปที่ 5.2 ตัวอย่าง netlist ซึ่งใช้ใน LAP

#### 5.4.1 คำสั่งกำหนดเกต

เป็นคำสั่ง ซึ่งกำหนด ชื่อ ชนิด และการเชื่อมต่อของเกตภายในวงจร โดยมีรูปแบบทั่วไปดังนี้ คือ

<ELEMENT NAME> < MODEL > < I/O PIN LIST >

ELEMENT NAME คือ ชื่อของเกต มีความยาวไม่เกิน 6 ตัวอักษร  
 MODEL คือ ชนิดของเกตตรรกะ นั้น  
 I/O PINLIST คือ รายการของ อินพุต-เอาต์พุต โหนด ของเกต ซึ่งจำนวน  
 และลำดับตามหน้าที่จะขึ้นกับชนิดของ เกตนั้น ๆ และเป็นไปตาม

รูปที่ 5.3

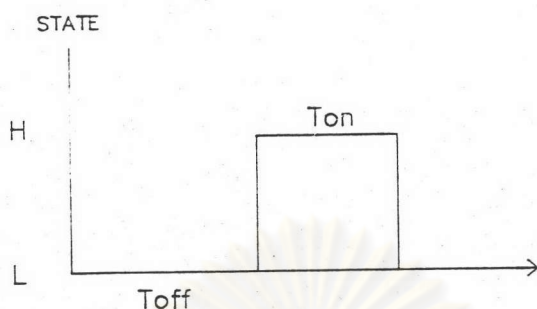
AND[2-8]	<IN 1..8>	<OUT>
OR[2-8]	<IN 1..8>	<OUT>
NAND[2-8]	<IN 1..8>	<OUT>
NOR[2-8]	<IN 1..8>	<OUT>
XOR	<IN1> <IN2>	<OUT>
INV	<IN>	<OUT>
BUFF	<IN>	<OUT>
DRVL	<IN>	<OUT>
BUS	<IN 1..20>	<OUT>
TFPC	<T> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
DFPC	<D> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
JKPC	<J> <K> <CLK>	<PR> <CLR> <Q> <Qbar>
TFP	<T> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
DFP	<D> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
JKF	<J> <K> <CLK>	<PR> <CLR> <Q> <Qbar>
TFNC	<T> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
DFNC	<D> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
JKNC	<J> <K> <CLK>	<PR> <CLR> <Q> <Qbar>
TFN	<T> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
DFN	<D> <CLK> <PR>	<CLR> <Q> <Qbar>
JKN	<J> <K> <CLK>	<PR> <CLR> <Q> <Qbar>

รูปที่ 5.3 แสดงถึงรายการของเกต และขาอินพุตเอาต์พุต

#### 5.4.2 คำสั่งกำหนดแหล่งกำเนิดสัญญาณ

แหล่งกำเนิดสัญญาณที่ใช้ในโปรแกรมแบ่งออกเป็น 2 ชนิด คือ สัญญาณนาฬิกา (CLOCK) และสัญญาณทั่วไป (SIGNAL)

สัญญาณนาฬิกาหมายถึง พัลส์ที่มีคาบเวลาแน่นอนซึ่งแบ่ง เป็นช่วงที่มีค่าตรรกะ H (Ton) และค่าตรรกะ L (Toff) ดังรูปที่ 5.4



รูปที่ 5.4 สัญญาณนาฬิกา

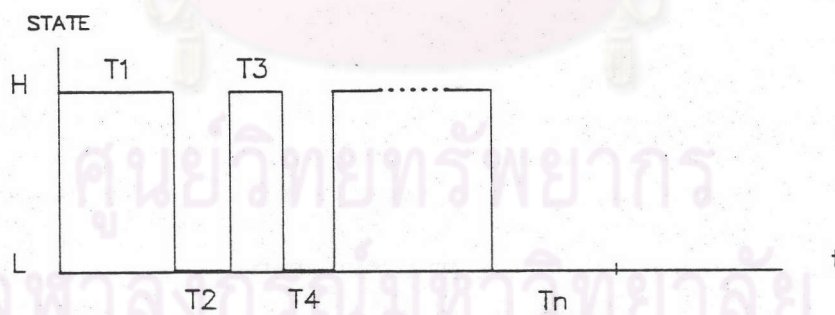
รูปแบบของคำสั่งจะเป็นดังนี้

< CLOCK NAME > CLOCK < OUTPUT NODE > < TON> < TOFF>

โดยที่ Ton และ Toff มีหน่วยเป็น MRT (ในโปรแกรมจะให้ 1 MRT คือ 1 nSec)

สัญญาณทั่วไป คือ สัญญาณซึ่งมีลักษณะการเปลี่ยนแปลงในแบบใด ๆ ก็ได้ไม่เป็น

รายคาบแน่นอน



รูปที่ 5.5 สัญญาณแบบทั่วไป

ในการกำหนดสัญญาณแบบทั่วไปจะแบ่งรูปคลื่นเป็นช่วง ๆ ด้วยกัน ถ้าสัญญาณแบ่ง

เป็น n ช่วงดังรูปที่ 5.5 แล้ว รูปแบบคำสั่งจะเป็นดังนี้

< SIGNALNAME > SIGNAL <OUTPUT NODE> <NO. OF PERIOD = N>

< T<sub>1</sub> >                    < STATE<sub>1</sub> >

< T<sub>2</sub> >                    < STATE<sub>2</sub> >

< T<sub>N</sub> >                    < STATE<sub>n</sub> >

คาบเวลา T<sub>1</sub>, T<sub>2</sub>, .....T<sub>n</sub> มีหน่วยเป็น MRT STATE มี 4 สถานะคือ

H,L,X,Z

#### 5.4.3 คำสั่งกำหนดโมเดลของผู้ใช้

กรณีที่ต้องการกำหนดค่าพารามิเตอร์บางอย่างขึ้นเอง เช่น ค่าเวลาประวิงให้กับเกตบางตัวนั้น สามารถทำได้โดยใช้คำสั่ง MODEL ซึ่งมีรูปแบบ ดังนี้

< USER MODEL NAME > MODEL < BUILDIN MODELNAME > < DELAY >

เช่น กรณีที่มีเกตบางตัวมี ค่าเวลาประวิง 5 MRT สามารถทำได้โดยกำหนด โมเดลใหม่ขึ้นมา ใช้ สมมติว่าชื่อ 74AS00

74AS00 MODEL NAND2 5

จากนั้นสามารถทำการเรียกใช้ได้ เช่น เดียวกับโมเดลภายในปกติ

#### 5.4.4 คำสั่งกำหนดเงื่อนไขเริ่มต้น

โดยปกติเมื่อโปรแกรม LAP อ่านวงจรเข้าไป เก็บในหน่วยความจำนั้นจะตั้งค่าสถานะทางตรรกะของทุกโนดเป็น LOW แต่ผู้ใช้สามารถทำการกำหนดสถานะใหม่ให้กับโนดต่างๆได้ โดยการใส่ไว้ใน netlist หรือกำหนดค่าเมื่ออยู่ในโปรแกรม LAP โดยใช้คำสั่ง SET NODE ที่จะกล่าวต่อไป

การกำหนดสถานะของโนดใน netlist นั้นทำได้โดยใส่คำสั่งรูปแบบนี้

<NODE NAME> NODE <STATE>

STATE คือ สถานะที่กำหนดให้โหนด

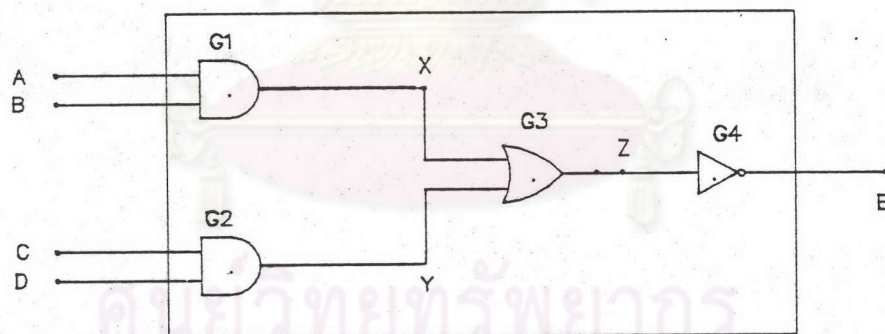
NODE NAME คือ ชื่อโหนดที่ต้องการกำหนดสถานะ

นอกจากนี้ยังมีคำสั่งซึ่งกำหนดเวลาประวิงแกบัส

<BUS NAME> BUS <TIME DELAY>

#### 5.4.5 คำสั่งเกี่ยวกับแมคโคร

การใช้งานแมคโครแบ่งออกเป็น 2 ชั้น คือการกำหนดแมคโครและการเรียกใช้ซึ่งอธิบายได้ดังตัวอย่างต่อไปนี้



รูปที่ 5.6 แมคโครของเกต AOI

หากต้องการกำหนดวงจรในรูป 5.6 เป็นแมคโคร มีชื่อ AOI ข้อมูลกำหนดแมคโครใน netlist จะเป็นดังนี้



```

AOI      MACRO
A  B  C  D  E
X  Y  Z

G1  AND2  A  B  X
G2  AND2  C  D  Y
G3  OR2   X  Y  Z
G4  INV   Z  E

ENDM

```

บรรทัดแรกเป็นชื่อของแมโครตามด้วยคำสั่ง MACRO บรรทัดที่ 2 เป็นรายการโหนดภายนอก (EXTERNAL NODE) บรรทัดที่ 3 เป็นรายการโหนดภายใน (INTERNAL NODE) จากนั้นก็เป็นรายการของเกตภายใน แมโคร ซึ่งอยู่ในรูปแบบเดียวกับการ netlist ธรรมดา ปิดท้ายด้วยคำสั่ง ENDM เป็นการจบการกำหนดแมโคร ในการเรียกใช้แมโครทำการเรียกเสมือนว่าแมโคร เป็นโมดูลธรรมดา เพียงแต่การเชื่อมต่อของจุดอินพุต เอาท์พุต จะเรียงตามบรรทัดที่กำหนดโหนดภายนอก ตัวอย่าง เช่นการเรียกใช้แมโครตามตัวอย่างจะทำได้ดังนี้

```

GATE1    AOI    P Q R S T

```

จากตัวอย่างนี้เป็นการกำหนดให้ GATE1 เป็นเกตชนิด AOI มีขาอินพุต

คือ P, Q, R และ S และขาเอาท์พุต T

#### 5.5 คำสั่งควบคุมการวิเคราะห์การทำงาน

เมื่อเรียกใช้งานโปรแกรม LAP แล้วจะปรากฏข้อความดังรูปที่ 5.7

MicroLAP 1.0 : Microcomputer Logic Analysis Program

Developed By : Putchong Uthayopas, B815754

Department of Electrical Engineering

Faculty of Engineering

Chulalongkorn University

March 1988

memory available : 413916 Byte

รูป 5.7 การแสดงผลเมื่อเริ่มโปรแกรม LAP

เมื่อ พรอมท์ LAP> ถูกแสดงออกมาแสดงว่าในขณะที่โปรแกรม LAP พร้อมทั้งจะทำการรับคำสั่งจากผู้ใช้ซึ่งเป็นคำสั่งควบคุมการวิเคราะห์การทำงานและคำสั่งทั่วไป ซึ่งในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงคำสั่งควบคุมก่อน ทีละคำสั่งตามลำดับ

#### 5.5.1 คำสั่ง LOAD

คำสั่งนี้เป็นคำสั่งให้อ่าน netlist เข้ามายังโปรแกรมเพื่อทำการวิเคราะห์การทำงาน รูปแบบคำสั่งเป็นดังนี้

LOAD < FILE NAME >

แฟ้มข้อมูลที่จะเรียกเข้ามาจะต้องลงท้ายด้วย "LAP" เสมอเช่น CIRCUIT.LAP

#### 5.5.2 คำสั่ง LIST

คำสั่ง LIST เป็นคำสั่งที่แสดงวงจรและข้อมูลต่าง ๆ ที่เก็บอยู่ภายในวงจร ภายในคำสั่ง LIST เองแบ่งเป็นคำสั่งย่อยหลายคำสั่งดังต่อไปนี้

LIST	แสดงวงจรทั้งหมดในหน่วยความจำ
LIST SIGNAL	แสดง เฉพาะแหล่งกำเนิดสัญญาณ
LIST GATE	แสดงสถานะทางตรรกะของโหนดต่าง ๆ
LIST FIO	แสดงรายการ fan in, fan out ของแต่ละโหนด
LIST MODEL	แสดงโมเดลของ เกตทั้งหมดรวมทั้งโมเดลที่ กำหนดขึ้น โดยผู้ใช้จากคำสั่ง MODEL
LIST MACRO	แสดงแมโครที่ผู้ใช้กำหนดขึ้น ซึ่งเก็บอยู่ในหน่วยความจำ ในปัจจุบัน

#### 5.5.3 คำสั่ง SET

เป็นคำสั่งสำหรับตั้งค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ ในขณะนี้มีเพียงคำสั่งเดียวคือ SET NODE ซึ่งเป็นคำสั่งให้ทำการตั้งค่าตรรกะที่โหนดใด ๆ ในวงจร โดยมีรูปแบบดังนี้

SET NODE < NODENAME > < STATE >

หากส่วนที่เป็นชื่อ โหนดใช้คำว่า ALL จะหมายถึงการตั้งค่าตรรกะให้กับทุกโหนดในวงจร

#### 5.5.4 คำสั่ง SIM

เป็นคำสั่งให้เครื่องทำการวิเคราะห์การทำงานของวงจรที่เก็บไว้ในหน่วยความจำ ซึ่งรายละเอียดของการทำงานจะกล่าวถึงในตอนต่อ ๆ ไป

#### 5.5.5 คำสั่ง DISPLAY

คำสั่งนี้เป็นคำสั่งซึ่งควบคุมการแสดงผลภาพสัญญาณเวลาซึ่งได้มาจากการวิเคราะห์การทำงานของวงจรด้วยคำสั่ง SIM คำสั่งนี้แบ่งเป็นหลายคำสั่งย่อยด้วยกันคือ

- DISPLAY NODE เป็นคำสั่งที่ทำหน้าที่กำหนดว่าจะทำการแสดงผลที่โหนดใดบ้างมากที่สุด 15 โหนดพร้อมกันดังตัวอย่างในรูปที่ 5.8

LAP>

LAP> disp node

NO. of node to display (less than 15) : 9

< 1> NAME : CLK

< 2> NAME : QA

< 3> NAME : QB

< 4> NAME : QC

< 5> NAME : QD

< 6> NAME : QAB

< 7> NAME : QBB

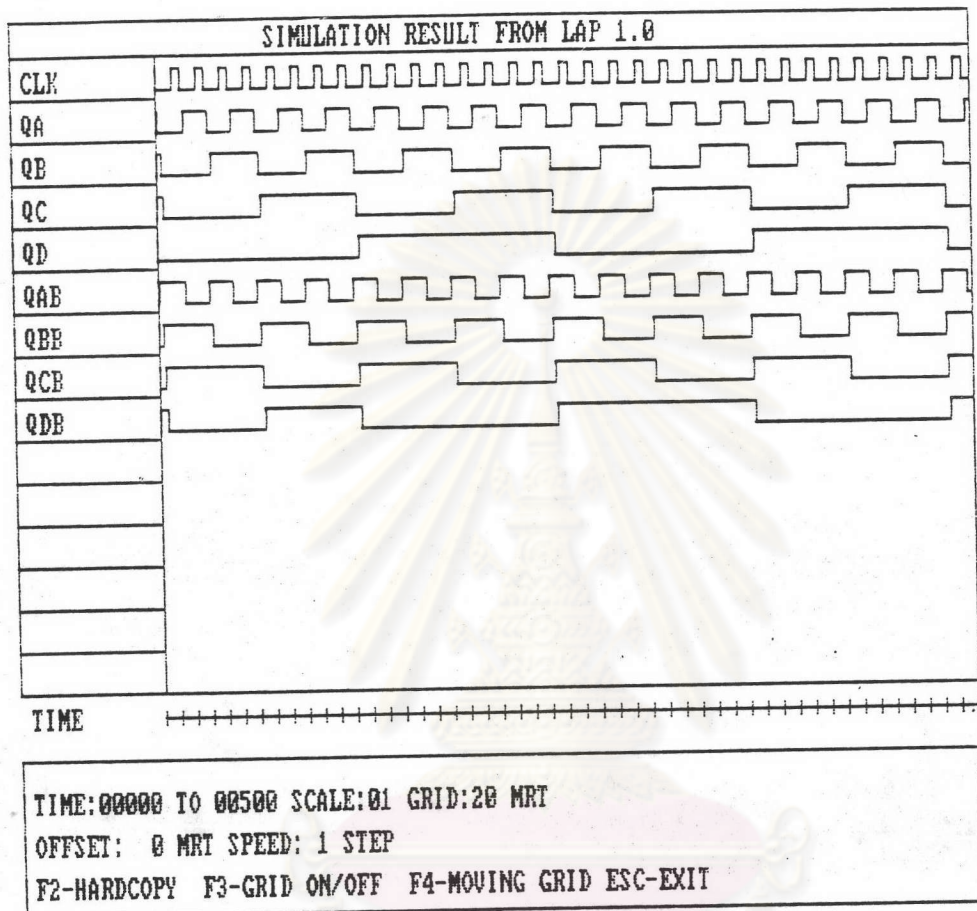
< 8> NAME : QCB

< 9> NAME : QDB

LAP>

รูปที่ 5.8 การใช้งานคำสั่ง DISPLAY NODE

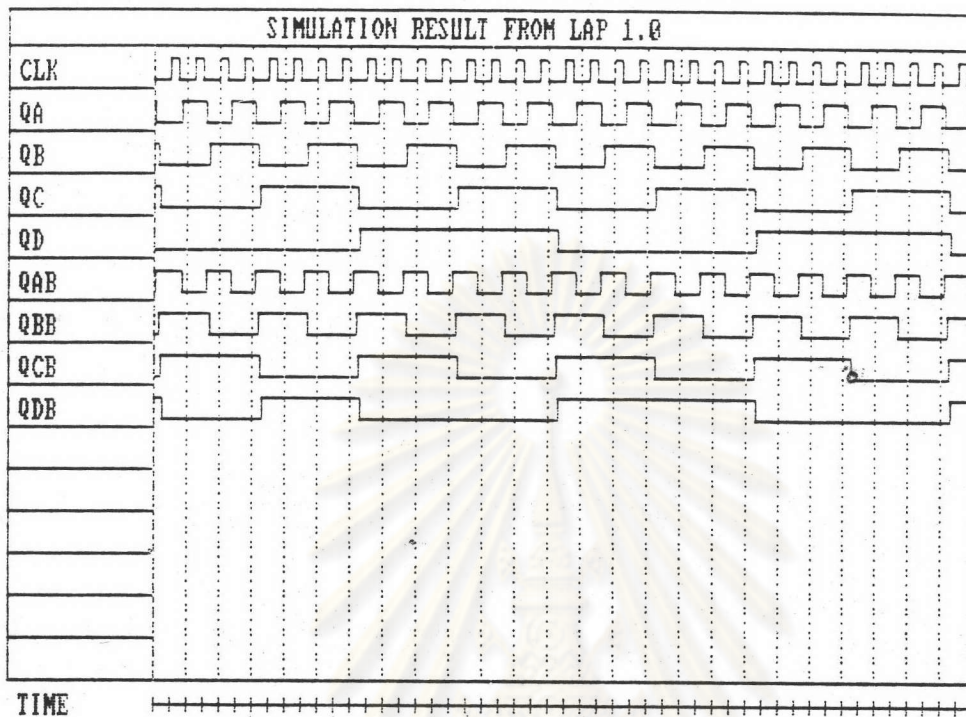
- DISPLAY เป็นคำสั่งที่ทำการแสดงผลแผนภาพสัญญาณเวลาในรูปกราฟพิคบนจอภาพ (เป็นจอภาพแบบไมโครมาซิกการ์ด แสดงผลแบบ Hercules)



รูปที่ 5.9 การแสดงผลโดยคำสั่ง DISPLAY

รูปที่ 5.9 เป็นการแสดงแผนภาพสัญญาณเวลาของแต่ละชนิดที่ถูกเลือกโดยใช้คำสั่ง DISPLAY NODE ส่วนทางด้านล่างเป็นการแสดงข้อมูลต่าง ๆ ที่เกี่ยวข้องกับการแสดงผล เช่น เวลาที่แสดงผลเริ่มจากเวลาเท่ากับ 0 ถึง 500 การแสดงผลจะแสดงได้ 500 จุด SCALE เป็นการบอกอัตราขยายว่าเป็นเท่าไร หาก SCALE มีค่ามากขึ้น การแสดงผลจะได้น้อยจุดลงแต่จะทำการเปรียบเทียบผลได้ง่ายขึ้น ส่วน GRID เป็นการบอกความถี่ของการแสดงเส้นกริดบอกเวลา การแสดงเส้นกริดทำได้โดยกดปุ่ม F3 บนแป้นพิมพ์ ซึ่งจะแสดงกริดบอกเวลาแบบคงที่ หากกด F4 จะมีกริดชนิดเคลื่อนที่ปรากฏบนจอภาพซึ่งสามารถเลื่อนได้โดยใช้ปุ่มลูกศรขวา (--->) และซ้าย (<---) บนแป้นพิมพ์เวลาที่กริดเคลื่อนที่ปรากฏจะแสดงอยู่หลังคำว่า OFFSET ในช่วงแสดงสถานะส่วน SPEED หมายถึงความเร็วที่กริดเคลื่อน





TIME:00000 TO 00500 SCALE:01 GRID:20 MRT  
 OFFSET:206 MRT SPEED:10 STEP  
 F2-HARDCOPY F3-GRID ON/OFF F4-MOVING GRID ESC-EXIT

รูปที่ 5.10 เส้นกริดแบบต่างๆ ในการแสดงผล

- DISPLAY SET เป็นคำสั่งตั้งค่าพารามิเตอร์บางประการก่อนการแสดงผล เช่น ค่า SCALE เวลาที่เริ่มต้นการแสดงผลและความถี่ของเส้นกริดคงที่

```
LAP>disp set
** Display parameter setting **
Display scale[01]>8
Display start at step <0-1024>[00000]>220
Display grid every[020]>1
```

รูปที่ 5.11 การใช้คำสั่ง DISPLAY SET

### 5.5.6 คำสั่ง SAVE

คำสั่งนี้จะทำการเก็บค่าโหนด และสถานะปัจจุบันลงไปบนแผ่นจานแม่เหล็ก เพื่อนำไปใช้งานต่อไป โดยเก็บไว้ในรูปไฟล์ที่สามารถนำไปรวมใน netlist ได้ทันที คำสั่ง SAVE มีรูปแบบดังนี้

```
SAVE < FILENAME >
```

ผลที่ได้แสดงในรูปที่ 5.12

```
*-----*
*   Logic state   *
*-----*
INA   NODE   L
PR    NODE   H
CLR   NODE   H
QA    NODE   L
QAB   NODE   H
INB   NODE   L
QB    NODE   H
QBB   NODE   L
QC    NODE   L
QCB   NODE   H
QD    NODE   L
QDB   NODE   H
R01   NODE   L
R02   NODE   H
CLK   NODE   L
```

รูปที่ 5.12 ผลที่ได้จากคำสั่ง SAVE

### 5.5.7 คำสั่ง NEW

เป็นคำสั่งลบข้อมูลทั้งหมดในหน่วยความจำเพื่อทำงานกับวงจรใหม่ต่อไป

### 5.5.8 คำสั่ง QUIT

เป็นคำสั่งออกจากโปรแกรม LAP กลับเข้าสู่ระบบปฏิบัติการ MS-DOS

## 5.6 คำสั่งทั่วไป

คำสั่งทั่วไปเป็นคำสั่งที่นอกเหนือไปจากคำสั่งเกี่ยวกับการวิเคราะห์การทำงาน ทั้งนี้ เพื่อให้การใช้งาน โปรแกรมเป็นไปได้ง่ายขึ้น คำสั่ง เหล่านี้มีรายละเอียดต่อไปนี้

### 5.6.1 คำสั่ง DIR

เป็นคำสั่งแสดงรายการข้อมูลบนแผ่นจานแม่เหล็ก หากสั่ง DIR อย่างเดียว จะแสดงไฟล์ที่มีนามสกุล .LAP หากตามด้วย pathname ก็แสดงรายการไฟล์นั้นออกมา

```
LAP>dir
DIRECTORY of *.LAP

SIMCOMB .LAP 7493 .LAP 7493A .LAP BUSTEST .LAP EDGE .LAP
EDGE1 .LAP JKEDGE .LAP NETEXAM .LAP NEWOSC .LAP OSC .LAP
OSC1 .LAP ZTEST .LAP SIMCOMB1.LAP DELTA .LAP KKL .LAP
15 FILE(S) 6830080 Bytes available on disk

LAP>
```

รูปที่ 5.13 การทำงานของคำสั่ง DIR

### 5.6.2 คำสั่ง DEL

เป็นคำสั่งลบไฟล์บนแผ่นจานแม่เหล็ก มีรูปแบบดังนี้

DEL < FILENAME >

### 5.6.3 คำสั่ง COPY

เป็นคำสั่งที่รูปแบบดังนี้

COPY < FILE1 > < FILE2 >

คำสั่งนี้จะทำสำเนาข้อมูลจากไฟล์ FILE1 ไปยังไฟล์ FILE2



#### 5.6.4 คำสั่ง HELP

เป็นคำสั่งให้พิมพ์ข้อความในไฟล์ LAP.HLP บนจอภาพซึ่งไฟล์นี้จะเก็บข้อความวิธีใช้งานโปรแกรม LAP ไว้

#### 5.6.5 คำสั่ง MEM

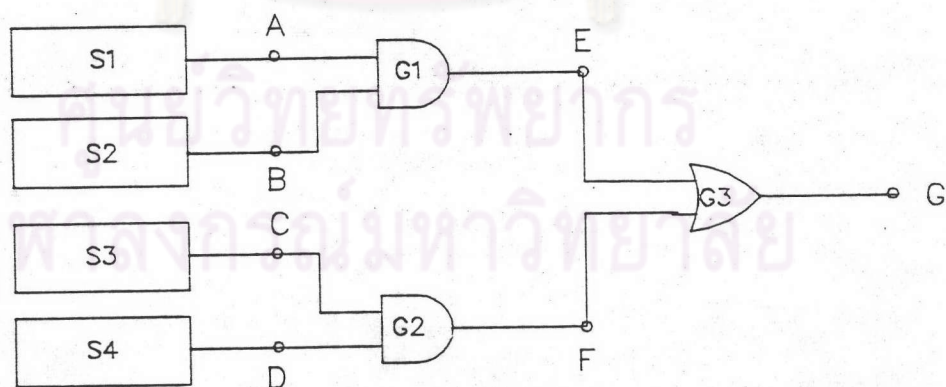
คำสั่งนี้จะทำการแสดงขนาดของหน่วยความจำซึ่ง เหลืออยู่ให้ใช้งาน

### 5.7 โครงสร้างข้อมูลและการทำงานของโปรแกรม LAP

หลังจากที่ได้กล่าวถึงการใช้งานและคำสั่งต่าง ๆ ในโปรแกรม LAP หัวข้อนี้จะกล่าวถึงการทำงานภายในของโปรแกรมและ โครงสร้างข้อมูลที่ใช้ในการทำงานแต่ละขั้นตอนดังต่อไปนี้

#### 5.7.1 การเก็บข้อมูลลงในหน่วยความจำ

เมื่อพิจารณาผังจรรยาที่ทำการวิเคราะห์การทำงานจะพบว่า ข้อมูลที่จะต้องเก็บประกอบไปด้วย เกต, โหนด, แหล่งกำเนิดสัญญาณ ดังตัวอย่างในรูปที่ 5.14

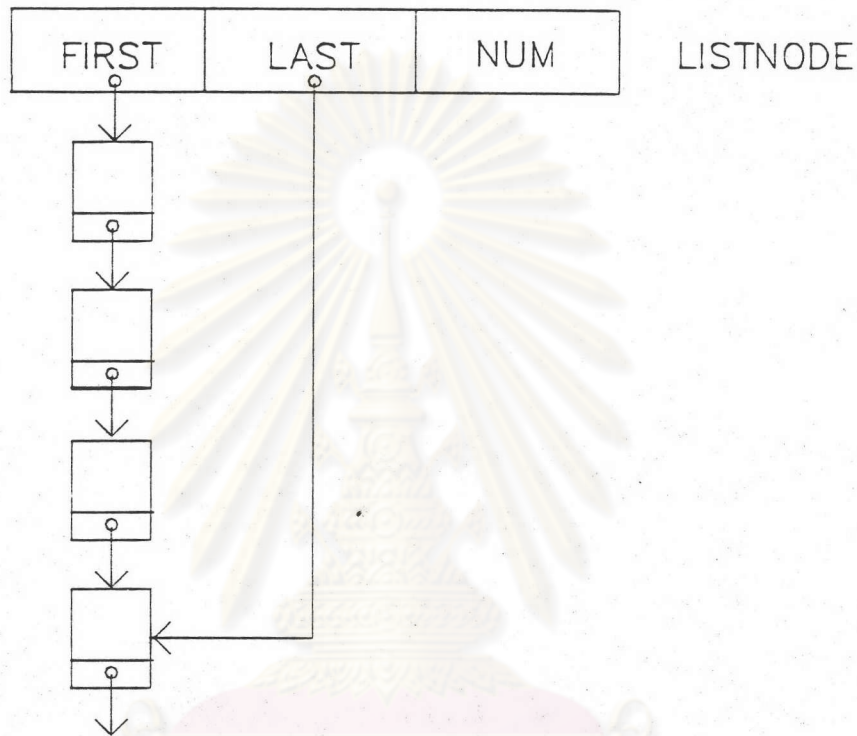


รูปที่ 5.14 ตัวอย่างวงจรรที่วิเคราะห์การทำงานได้

ในตอนต้นนี้ จะกล่าวถึงการเก็บข้อมูลของวงจรรที่ไม่มีแมคโครก่อนส่วนในเรื่องการทำงานของแมคโครนั้นจะกล่าวถึงโดยละเอียดอีกครั้งหนึ่ง

การเก็บข้อมูลเหล่านี้ทำโดยการใช้ linked list ทั้งนี้เนื่องจากการเพิ่มเติม

ข้อมูลทำได้ง่าย และสามารถรับข้อมูลซึ่งไม่ทราบจำนวนได้ ลักษณะของ linked list ที่ใช้จะเป็นดังรูปที่ 5.15



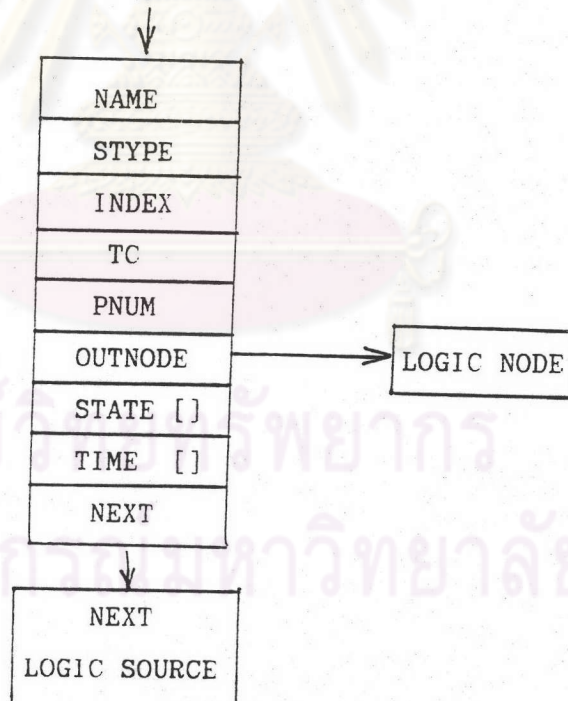
รูปที่ 5.15 linked list ที่ใช้งานใน LAP

linked list ที่ใช้จะประกอบด้วยโครงสร้างข้อมูลแบบ structure ชื่อ LISTNODE ประกอบด้วย 3 ส่วน คือ first เป็นตัวชี้ไปยังข้อมูลตัวแรกใน linked list last เป็นตัวชี้ไปยังข้อมูลตัวสุดท้ายใน linked list ส่วน num คือ จำนวนข้อมูลใน linked list สำหรับเกิด , โหนด, แหล่งกำเนิดสัญญาณจะเก็บใน linked list ลักษณะนี้โดยใน next ทำหน้าที่เป็นตัวชี้ไปยังข้อมูลตัวถัดไป (ตัวสุดท้ายตัวชี้จะเป็นค่าคงที่ NULL ในภาษา C ซึ่งทำให้รู้ว่าเป็นข้อมูลสุดท้ายใน linked list) กรณี linked list ว่าง first และ last จะมีค่าเป็น NULL ส่วน num จะมีค่าเป็น 0

ในกรณีของโมเดลของเกตนั้นจะต่างไปจากที่กล่าวมา เนื่องจากเราแบ่งโมเดลออกเป็น 2 แบบ แบบแรกคือ โมเดลที่สร้างไว้ในโปรแกรม (build in model) ส่วนแบบที่ 2 คือ โมเดลที่ผู้ใช้กำหนดมาจากแบบแรกแต่เปลี่ยน พารามิเตอร์ โดยใช้คำสั่ง



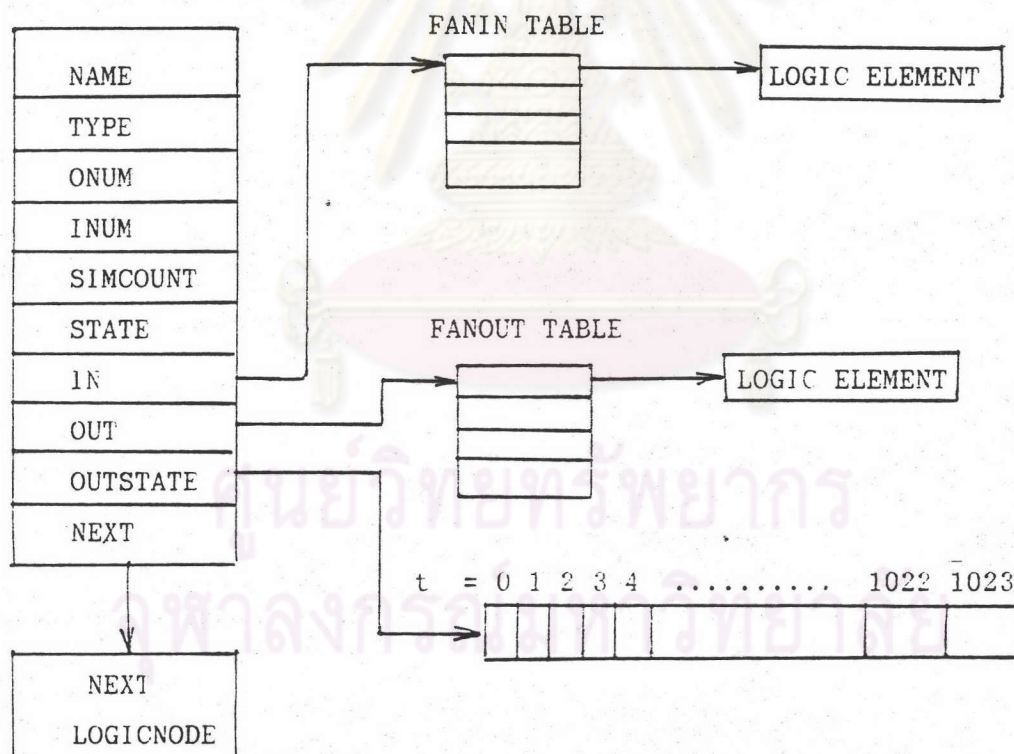
- ONUM, INUM เป็นจำนวนของอินพุต เอาต์พุตของเกตนั้น เป็นตัวเลขที่ได้มาจากโมเดลของเกต
- MODEL เป็นตัวชี้ไปยังโมเดลของเกตนั้น
- PS คือ สภาวะปัจจุบัน ใช้สำหรับวงจรแบบลำดับ
- IN, OUT เป็นข้อมูลแบบ array เก็บตัวชี้ไปยังอินพุตโหนด และเอาต์พุตโหนด ซึ่งเกตนั้นต่ออยู่ IN มีขนาด MAXIPIN ออกมีขนาด MAXOPIN ซึ่งเป็นค่าคงที่กำหนดไว้ในโปรแกรม ใน LAP MAXIPIN มีค่า 8 ส่วน MAXOPIN มีค่า 2
- NEXT เป็นตัวชี้ไปยังข้อมูลเกตตัวต่อไปใน linked list สำหรับแหล่งกำเนิดสัญญาณ จะมีโครงสร้างข้อมูลดังรูปที่ 5.17



รูปที่ 5.17 โครงสร้างข้อมูลของแหล่งกำเนิดสัญญาณ

แต่ละฟิลด์ในโครงสร้างข้อมูลของแหล่งกำเนิดสัญญาณ จะมีรายละเอียด ดังนี้

- NAME เก็บชื่อของแหล่งกำเนิดสัญญาณนั้น
- STYPE เก็บชนิดของแหล่งกำเนิดสัญญาณซึ่งแบ่งเป็น 2 ชนิด คือ LSRC สำหรับสัญญาณทั่วไป และ CLKSRC สำหรับสัญญาณนาฬิกา
- INDEX, TC, PNUM ใช้ในการทำงานในขณะที่กำลังทำการวิเคราะห์การทำงาน จะกล่าวถึงต่อไปในตอนที่เกี่ยวข้องกับการวิเคราะห์การทำงาน
- OUTNODE เป็นตัวชี้ไปยังเอาต์พุตของแหล่งกำเนิดสัญญาณนี้
- STATE, TIME เก็บค่าสถานะทางตรรกะ และเวลาที่มีค่าสถานะนี้ ตัวแปรทั้งสองเป็น array มีขนาด MAXSBREAK ซึ่งเป็นตัวคงที่ในโปรแกรม มีค่าเท่ากับ 20
- NEXT เป็นตัวชี้ไปยังข้อมูลของแหล่งกำเนิดสัญญาณตัวต่อไปใน link listed



รูปที่ 5.18 โครงสร้างข้อมูลของโนด

โครงสร้างข้อมูลของโนดในวงจรมีรายละเอียด ดังรูปที่ 5.18

- NAME เก็บชื่อของโนดนั้น
- TYPE ชนิดของโนดซึ่งมี 2 ชนิด คือ XTERN สำหรับ โนดธรรมดา และ

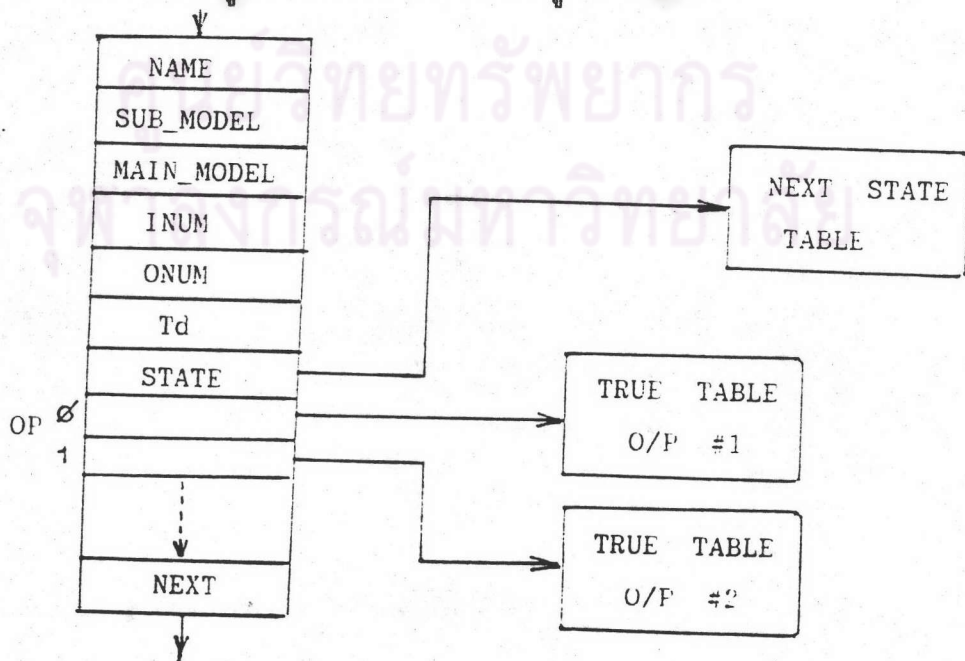
INTERN สำหรับ แมคโครโนด

- ONUM, INUM จำนวน fan in, fan out ของโนดนั้นซึ่งค่ามากที่สุด กำหนดไว้ โดยค่าคงที่ MAXFANIN, MAXFANOUT
- SIMCOUNT เป็นค่าที่ใช้นับจำนวนข้อมูลที่ถูกจัดไว้ใน time queue สำหรับโนดนั้น ใช้เพื่อตรวจสอบสัญญาณหยุดแหลม
- STATE สถานะทางตรรกะในขณะปัจจุบันของโนดนั้น
- IN เป็นตัวชี้ไปยังตาราง fan in ซึ่งจะเก็บตัวชี้ไปยังเกตที่ต่อกับ ตัวโนดนั้น
- OUT เป็นตัวชี้ไปยังตาราง fan out ซึ่งเก็บค่าตัวชี้ไปยัง เกตซึ่งถูกขับโดย โนดนี้
- OUTSTATE ชี้ไปยังตาราง ซึ่งใช้เก็บค่าที่ได้จากการวิเคราะห์การทำงานของวงจร มีขนาด 1024 ไบท์
- NEXT ชี้ไปยังโนดถัดไปใน linked list

การใช้งานของข้อมูลแต่ละฟิลด์ในโครงสร้างข้อมูลจะกล่าวถึงในหัวข้อต่อไป

5.7.3 โครงสร้างข้อมูลของโมเดล

โครงสร้างข้อมูลของโมเดลจะมีลักษณะดังรูปที่ 5.19



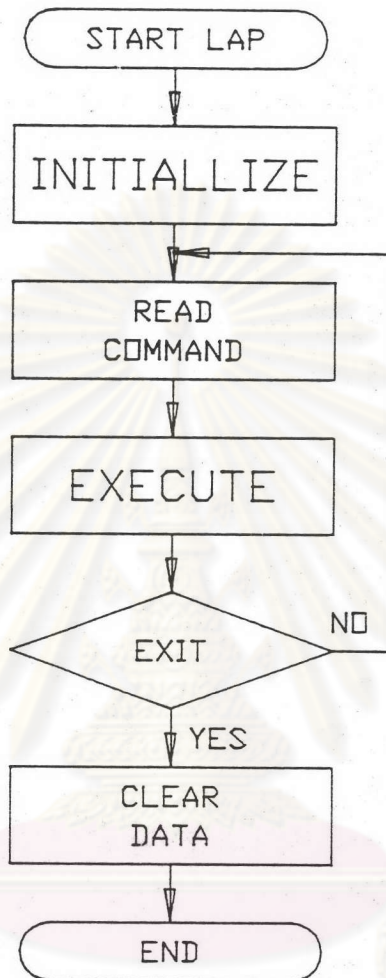
รูปที่ 5.19 โครงสร้างข้อมูลของโมเดล

- NAME ชื่อของโมเดล
- SUB\_MODEL คือ ชนิดย่อยของโมเดลซึ่งใช้ในการพิจารณาว่าจะส่งการทำงานไปยังโปรแกรมย่อยใด มีด้วยกัน 10 แบบคือ AND ,OR, NAND, NOR, XOR, BUFF, TFF, DFF, JKFF, DRIVER
- MAIN\_MODEL ใช้แยกชนิดของโมเดลหลัก ซึ่งแบ่งออกเป็น 4 แบบ คือ
  - SEQN สำหรับวงจรแบบลำดับ
  - COMB สำหรับวงจรแบบจัดหมู่
  - FLPF สำหรับวงจรแบบลำดับเฉพาะคือฟลิปฟลอป
  - BUS สำหรับเกตบัส
- INUM, ONUM คือ จำนวนขาเข้าและออกของเกต
- Td คือ เวลาประวิงแผ่กระจายของเกตนั้น
- STATE คือ ตัวชี้ไปยังตารางซึ่งเก็บค่าสถานะถัดไปใช้เฉพาะวงจรแบบลำดับเท่านั้น
- OP[] เป็นข้อมูลแบบ array ซึ่งเก็บค่าตัวชี้ไปยังจุดเริ่มต้นของตารางค่าความจริงของขาออกแต่ละขา
- NEXT เป็นตัวชี้ไปยังโมเดลต่อไปใน linked list

โมเดลซึ่งสร้างอยู่ในโปรแกรมมีจำนวน 45 โมเดลจะมีการเก็บในลักษณะของ array ส่วนโมเดลซึ่งผู้ใช้กำหนดเพิ่มโดยใช้คำสั่งทาง MODEL นั้นจะเก็บไว้ในลักษณะของ linked list เช่นเดียวกับเกตและโนดในวงจร

### 5.8 การทำงานของโปรแกรม LAP

การทำงานของโปรแกรม LAP นั้นเริ่มจากส่วนหลักซึ่งทำหน้าที่รับคำสั่งจากผู้ใช้โดยขึ้นข้อความ LAP> เมื่อผู้ใช้ป้อนคำสั่งก็จะตีความและทำงานตามคำสั่งซึ่งการทำงานของโปรแกรมหลักจะมีลักษณะตามแผนภาพ ในรูป 5.20



รูปที่ 5.20 การทำงานของโปรแกรมหลัก

โปรแกรมหลักจะประกอบไปด้วยการ Initialize ก่อนเริ่มการทำงานซึ่งจะเตรียมการหลายสิ่ง เช่น เตรียมโครงสร้างข้อมูลแบบ linked list ที่จะเก็บเกิดและโนดต่างๆไว้จองเนื้อที่สำหรับโนดอ้างอิง คือ Vcc และ Gnd เนื่องจากทั้งสองโนดนี้ จะต้องมี fan out มากเป็นพิเศษ จึงเตรียมไว้โดยมีค่า MAXREFOUT = 500 นอกจากนั้นยังตั้งค่าให้ตัวแปรที่ใช้ร่วมกันในโปรแกรมด้วย

เมื่อจบการ initialize แล้วโปรแกรมจะอ่านคำสั่งจากผู้ใช้ที่ละบรรทัดและแยกออกเป็นส่วนๆส่งให้โปรแกรมส่วน execute ซึ่งโปรแกรมในส่วนนี้จะทำการตีความคำสั่งซึ่งแบ่งออก ได้เป็น 3 ประเภทด้วยกันคือ



- ก) คำสั่งอ่านเขียนข้อมูลจากแผ่นจานแม่เหล็ก
- ข) คำสั่งควบคุมการวิเคราะห์การทำงาน
- ค) คำสั่งทั่วไป

การทำงานจะเป็นไปในลักษณะดังกล่าว จนกว่าจะมีคำสั่ง QUIT หรือ EXIT ก็จะทำให้การล้างข้อมูล และสิ่งต่างๆที่จองไว้ในระบบ พร้อมทั้งหยุดการทำงานของโปรแกรม

### 5.9 การอ่านข้อมูลเข้ามายังหน่วยความจำ

การทำงานของโปรแกรม LAP นั้น ต้องมีการอ่านข้อมูลจาก netlist เข้ามายังหน่วยความจำ ซึ่งจะทำงานเมื่อผู้ใช้ ใช้คำสั่ง LOAD ซึ่งได้กล่าวไปแล้วในหัวข้อก่อนหน้านี้นี้ โปรแกรมจะอ่านข้อมูลจากแผ่นจานแม่เหล็กครั้งละบรรทัด และตรวจสอบบรรทัดที่เป็น COMMENT หรือ บรรทัดว่าง หากพบก็จะข้ามไป ถ้าเป็นข้อมูลที่เกี่ยวกับวงจร ก็จะส่งให้กับโปรแกรมย่อย ซึ่งจะแยกชนิดของเกต เพื่อเก็บลงยังโครงสร้างข้อมูล โดยแบ่งออกเป็น 7 ประเภท ดังนี้

1. SIGNAL
2. CLOCK
3. BUS
4. NODE
5. MODEL
6. MACRO
7. LOGIC ELEMENT (GATE)

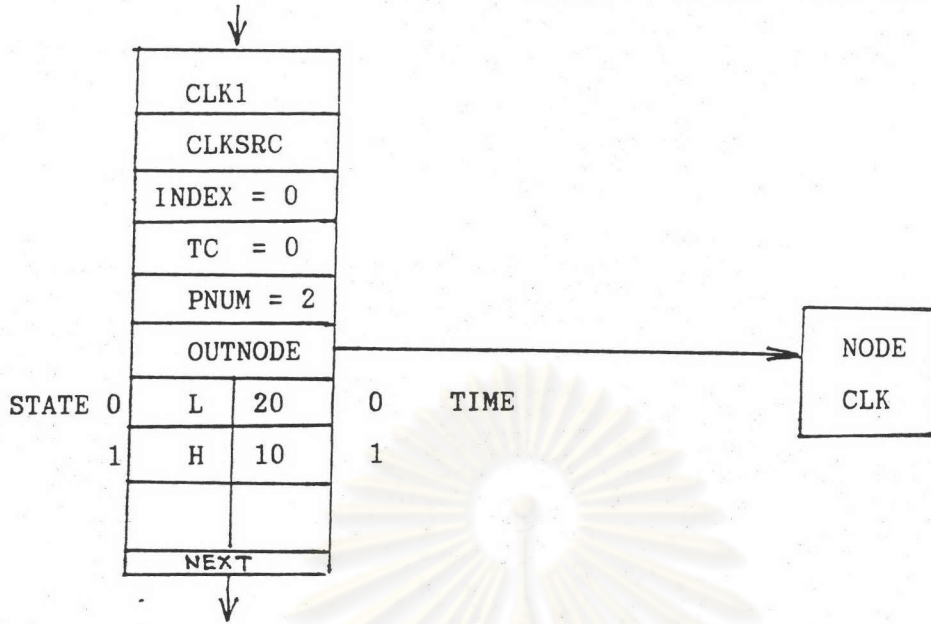
การแยกประเภทเกต จะอาศัยคำสำคัญ ( Reserve word ) ซึ่งอยู่ใน คำที่ 2 ของบรรทัดนั้น การเก็บข้อมูลของแต่ละประเภทจะกล่าวถึงในหัวข้อต่อไป

#### 5.9.1 การเก็บข้อมูลของแหล่งกำเนิดสัญญาณ

CLOCK และ SIGNAL จะใช้โครงสร้างข้อมูลเดียวกันในการเก็บข้อมูลโดยที่เรามองว่า CLOCK เป็น SIGNAL ชนิดหนึ่ง เพียงแต่ในการบ่อนข้อมูล ใช้รูปแบบที่ง่ายกว่า ดังแสดงไว้ในรูปที่ 5.21 และ 5.22

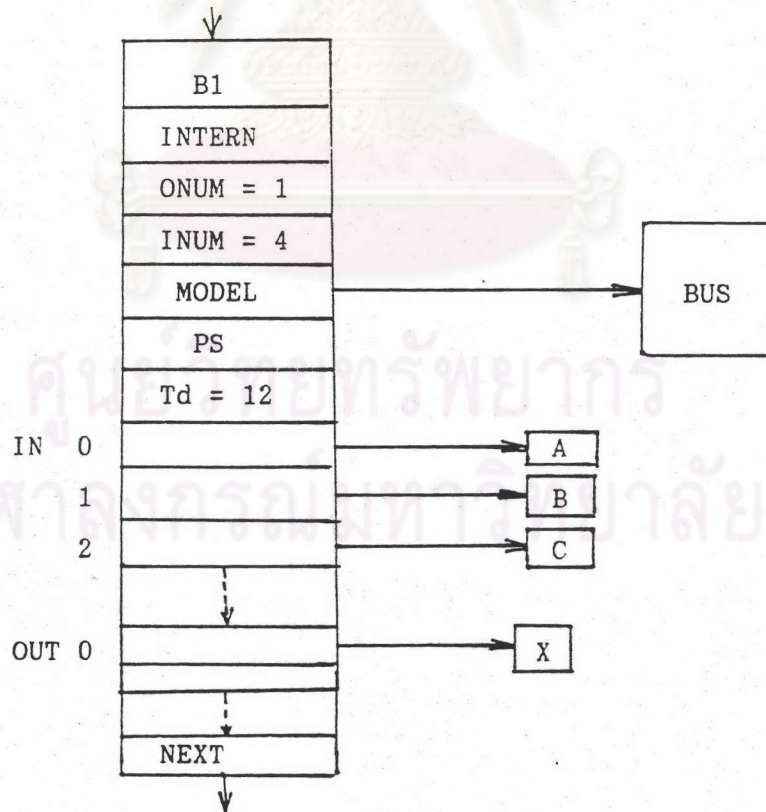


CLK1 CLOCK CLK 10 20



รูปที่ 5.22 การเก็บค่าของ CLOCK

B1 BUS A B C D X  
 B1 BUS . 12



รูปที่ 5.23 การเก็บข้อมูลของ BUS

### 5.9.2 การเก็บข้อมูลของบัส (BUS)

โครงสร้างข้อมูลของบัสจะมีลักษณะ เช่นเดียวกับเหตุการณ์ทุกประการ ( รูป 5.23) เนื่องจากโปรแกรมจะมองบัสในลักษณะของ เหตุแบบจัดหมู่พิเศษชนิดหนึ่ง แต่ในการรับข้อมูลของบัสไม่สามารถกำหนดค่าเวลาประวิงพร้อมกันได้ เป็นเพราะเราไม่ทราบจำนวนชั่ว เข้าที่แน่นอนของบัสขณะที่บ่อนข้อมูล การกำหนดค่าเวลาประวิงจึงต้องทำแยกออกไป

### 5.9.3 การเก็บข้อมูลของโหนด

โดยปกติเมื่อมีการเรียกใช้ เหตุต่างๆ แหล่งกำเนิดสัญญาณ หรือ บัส จะมีการตรวจสอบโหนดที่เกตนั้นอ้างถึงอยู่แล้ว ในกรณีที่โหนดนั้นยังไม่เคยปรากฏมาก่อนในวงจรจะมีการสร้างโหนดใหม่ขึ้นมา แต่ในกรณีซึ่งมีโหนดปรากฏอยู่ในวงจรอยู่แล้ว เกตนั้นก็ได้รับตัวชี้ไปยังโหนดซึ่งจะนำมาเก็บในโครงสร้างข้อมูลของเกตอีกทีหนึ่ง ในการสร้างโหนดขึ้นมานั้นจะมีการแบ่งออกเป็น 2 ชนิดด้วยกัน คือ XTERN สำหรับโหนดปกติ และ INTERN สำหรับโหนดภายในของแมคโคร อย่างไรก็ตามโหนดสามารถถูกตั้งค่าได้ก่อนการวิเคราะห์การทำงานโดยการสั่ง SET NODE หรือใส่ค่าเริ่มต้นไว้ใน netlist ดังที่ได้กล่าวไปแล้ว

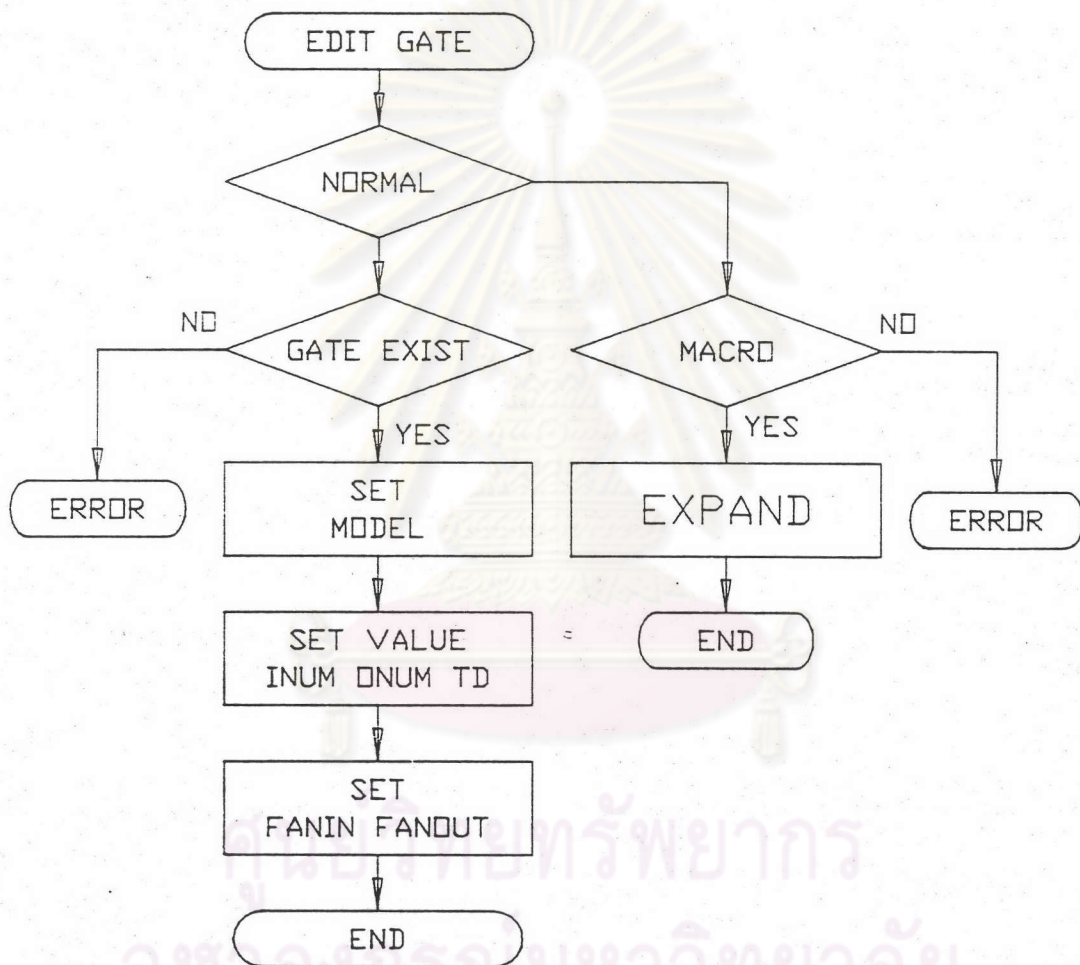
### 5.9.4 การเก็บข้อมูลของโมเดล

โมเดลของเกตจะมีการเก็บข้อมูลดังในรูป 5.19 ในหัวข้อย่อย 5.7.3 ซึ่งสิ่งที่สามารถแก้ไขได้อย่างเดียวในโมเดล คือ ค่าเวลาประวิงโดยโปรแกรมจะเปิดโอกาสให้ผู้ใช้งานกำหนดเวลาประวิงได้จากคำสั่งจาก MODEL ซึ่งการทำงานจะทำโดยการทำสำเนา MODEL ซึ่งมีอยู่แล้วในโปรแกรมออกมา โมเดลที่สร้างไว้ในโปรแกรมจะมีการเก็บเป็น array โมเดลใหม่จะถูกใส่ไว้ใน linked list ที่สร้างขึ้นมาเพื่อเก็บโมเดลที่ผู้ใช้กำหนดขึ้น โดยมีค่าเวลาประวิงและชื่อใหม่ตามที่กำหนดให้

### 5.9.5 การรับข้อมูลของเกต

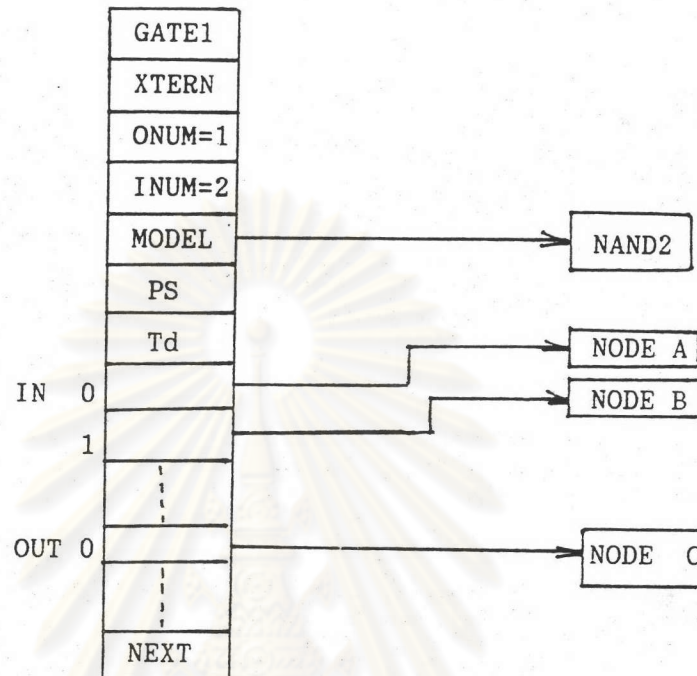
ในการรับข้อมูลของเกตนั้น โปรแกรมจะทำการตีความโดยแบ่งเกตเป็น 2 ชนิด คือ เกตแบบธรรมดากับแมคโคร กรณีที่เป็นเกตธรรมดาก็จะทำการเก็บไว้ใน

linked list แต่กรณีที่เป็นเกตแบบแมคโคร จะเรียกโปรแกรมย่อยมาทำการกระจายแมคโคร  
อีกทีหนึ่ง โครงสร้างข้อมูลของเกตตรรกะจะเป็นไปดังรูปที่ 5.16 ซึ่งอาจเขียนเป็นแผนภาพได้ดังรูป



รูปที่ 5.24 แผนภาพของการรับข้อมูลเกต

GATE1      NAND2      A      B      C



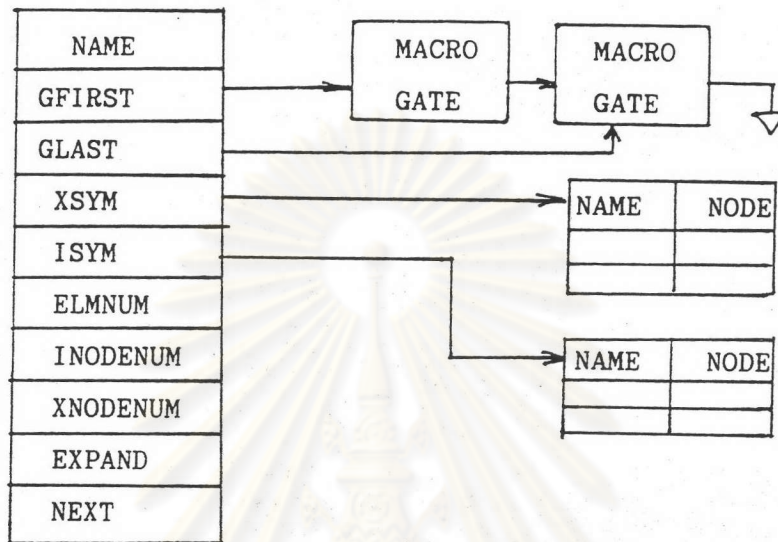
รูปที่ 5.25 การเก็บเกิดในหน่วยความจำ

### 5.10 การทำงานของแมโคร

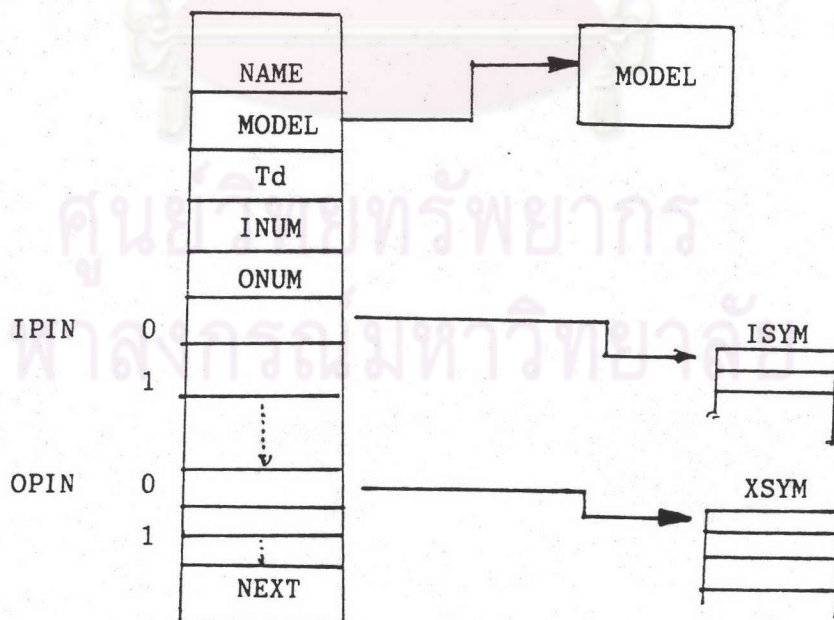
ในการทำงานของแมโครนั้นจะแบ่งออกเป็น 2 ขั้นตอนด้วยกัน คือ ขั้นแรกเป็นช่วงที่โปรแกรมตรวจพบคำสั่งกำหนดแมโคร โปรแกรมจะต้องอ่านแมโครนั้นเข้ามาในหน่วยความจำ ขั้นตอนที่ต่อมาเมื่อมีการเรียกใช้เกิดนั้นโปรแกรมจะต้องทำการกระจายแมโครนั้นออกและใส่ลงไปใน linked list ของเกิดและโนดซึ่งจะแยกบรรยายเป็น 2 หัวข้อดังนี้

#### 5.10.1 การรับข้อมูลของแมโคร

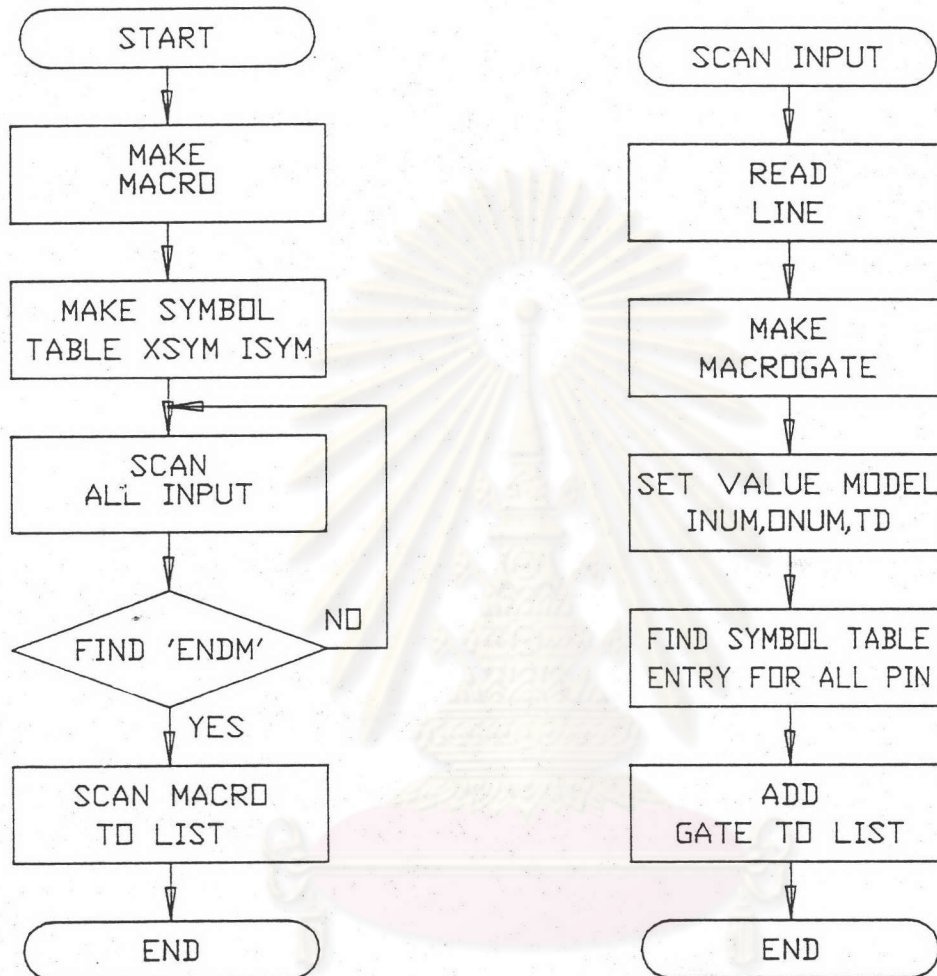
โครงสร้างข้อมูลทั้งหมดที่เกี่ยวข้องกับแมโครจะเป็นดังรูปที่ 5.26 (ก) และ (ข) โดยที่ MACRO จะเป็นโครงสร้างข้อมูลหลักซึ่งจะเป็นตัวเก็บพารามิเตอร์ต่างๆที่ควบคุมการทำงานของแมโคร MACROGATE เป็นโครงสร้างข้อมูลสำหรับเกิดภายใน XSYM และ ISYM เป็นตารางเก็บชื่อโนดทั้งภายในและภายนอก EXPAND เป็นตัวนับจำนวนครั้งที่แมโครนั้นถูกกระจายออกไป การทำงานจะเป็นไปดังรูปที่ 5.27



รูปที่ 5.26(ก) แมคโครและตารางสัญลักษณ์



รูปที่ 5.26 (ข) MACROGATE



(ก) การรับข้อมูลแมโคร

(ข) การ SCAN INPUT

รูปที่ 5.27 ขั้นตอนการรับข้อมูลจากแมโคร

เมื่อโปรแกรมพบคำว่า MACRO จะเข้าสู่ส่วนที่เก็บค่าแมโครในหน่วยความจำ การทำงานจะเป็นตามรูปที่ 5.27 (ก) การสร้างตารางความสัญลักษณ์จะทำการหาขนาดตารางในช่วงบรรทัดที่บอกในคานอกภายใน จากนั้นจะทำการลอกชื่ออินดนำมาใส่ในตารางโดยอินคภายในใส่ตาราง XSYM อินคภายในใส่ตาราง ISYM เพื่อใช้ในการกระจายต่อไป จากนั้นโปรแกรมจะทำการตรวจบรรทัดต่อมาที่จะบอกถึงการจัดวงจรของเกตภายในแมโคร จนกว่าจะพบคำว่า "ENDM" จึงเป็นอันสิ้นการทำงาน



การตรวจการป้อนเกิดตามรูปที่ 5.27 (ข) นั้น โปรแกรมจะอ่าน netlist ของโปรแกรมขึ้นมา 1 บรรทัด จากนั้นจะจองหน่วยความจำเพื่อเก็บค่าของ เกิดภายในแมโคร (MACROGATE) หัวตัวชี้ไปยังโมเดลของ เกิดนั้นมาใส่ในฟิลด์โมเดลและทำการตั้งค่าเวลาประวิง จำนวนข้อเข้า (INUM) ข้อออก(ONUM) ขึ้นต่อมา คือ หาค่าตำแหน่งในตารางสัญลักษณ์ของโนด ที่ต่อกับข้อทั้งหมด โดยการเทียบชื่อโนดและนำตัวชี้ที่ได้มาเก็บไว้ยัง IPIN และ OPIN ซึ่งจะนำไปใช้งานต่อไปในขั้นของการกระจายแมโคร

#### 5.11 การกระจายแมโคร

การกระจายแมโครจะ เกิดขึ้นเมื่อวงจรตรวจพบที่มีการเรียกใช้งานแมโครเกิดขึ้นในช่วงที่มีการรับข้อมูลซึ่งการกระจายแมโครจะ เกิดขึ้นตามแผนภาพดังรูปที่ 5.28

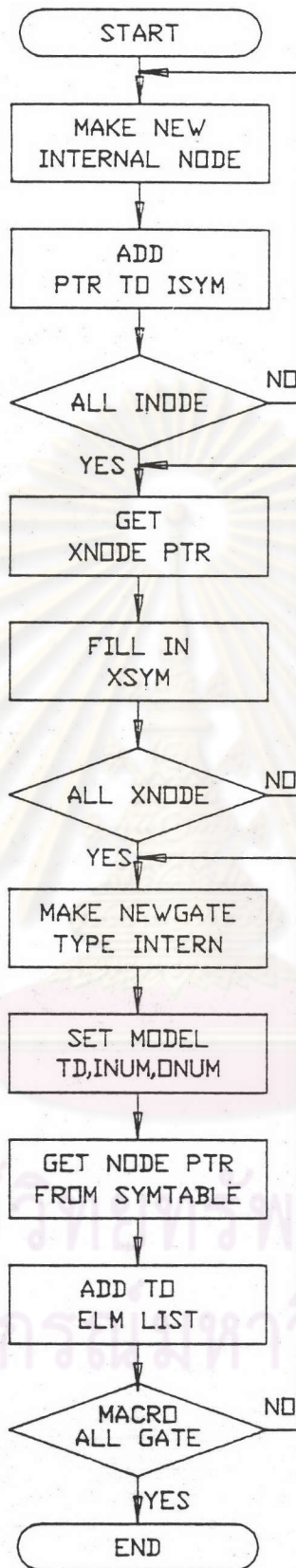
ในการกระจายแมโครนั้น ขั้นแรกคือการตรวจดูตาราง ISYM จากนั้นสร้างโนดภายในทั้งหมดขึ้นมาใหม่ และนำค่าตัวชี้ที่ได้ไปใส่ไว้ในตารางสัญลักษณ์ ISYM ในฟิลด์โนด

ขั้นต่อมา ทำเช่นเดียวกับกับโนดภายนอก เพียงแต่โนดภายนอกนั้นต้องได้มาจาก การตรวจสอบใน linked list ของโนดเพื่อที่จะทราบตำแหน่งของโนดใน หน่วยความจำ ค่าตัวชี้ที่ได้นำมาใส่ในตาราง XSYM

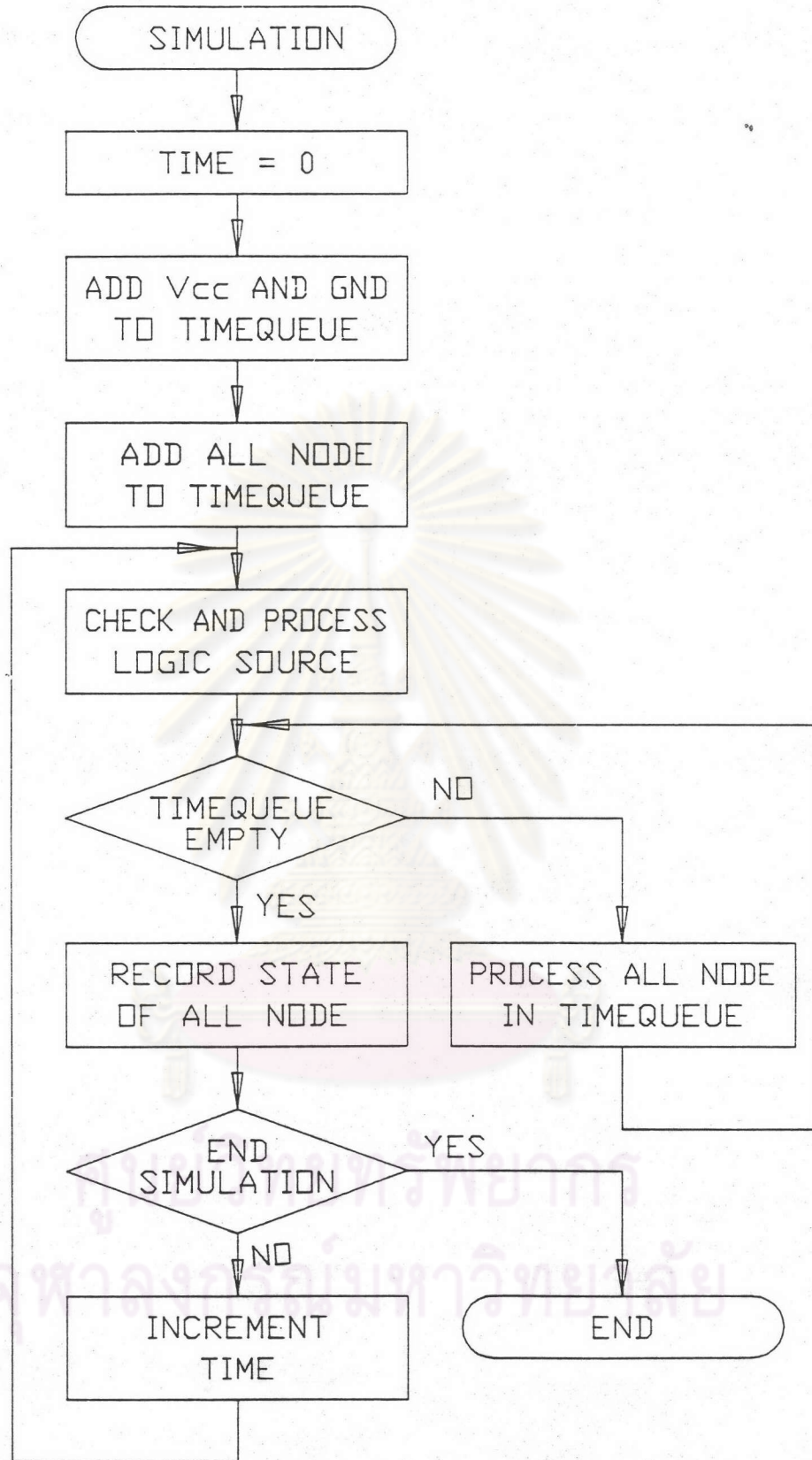
จากนั้นเป็นการสร้างเกิดใหม่โดยมีชนิด INTERN และนำเข้าไปต่อยัง linked list ของเกิด โดยที่ค่าพารามิเตอร์ต่างๆจะนำมาจากค่าที่เก็บในแมโครเกิด ค่าตัวชี้ไปยังโนดที่ต่ออยู่จะถูกนำมาใส่จากตารางสัญลักษณ์ เมื่อเสร็จสิ้นการทำงานในขั้นนี้ กับเกิดภายในแมโครทุกตัว แมโครก็จะถูกกระจายเข้าไปเป็นส่วนหนึ่งของวงจรในหน่วย ความจำ

#### 5.11 การทำงานของส่วนวิเคราะห์การทำงาน

เมื่อทำการอ่านข้อมูลทั้งหมดของวงจรเข้ามายังหน่วยความจำแล้ว โปรแกรมจะ วิเคราะห์การทำงานของวงจรตรรกะ เมื่อใช้คำสั่ง SIM การวิเคราะห์การทำงานของวงจร ตรรกะ แสดงในแผนภาพในรูปที่ 5.29



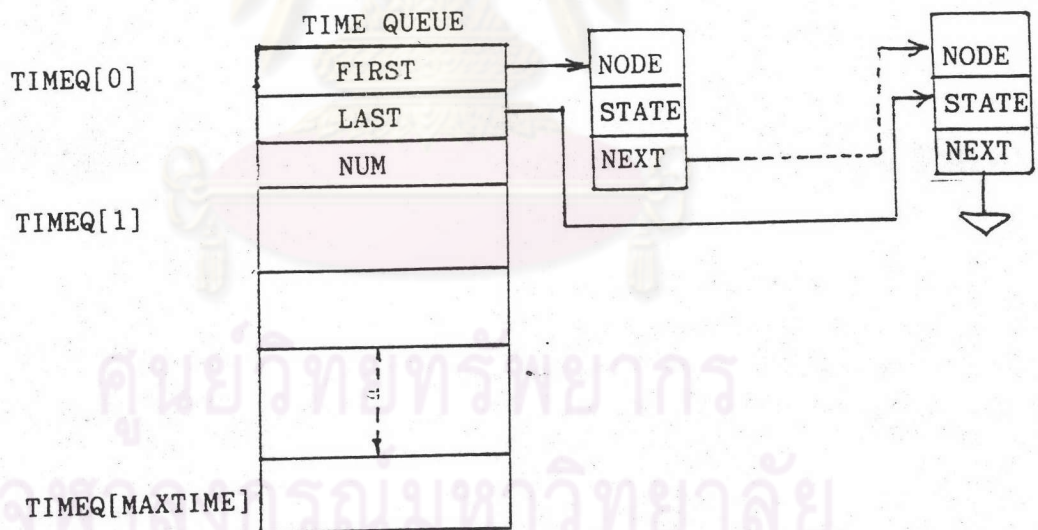
รูปที่ 5.28 การกระจายแมโคร



รูป 5.29 การวิเคราะห์การทำงาน

ในการวิเคราะห์การทำงานจะเริ่มต้นด้วยการตั้งค่าเวลาให้เป็น 0 จากนั้นทำการใส่ค่า VCC และ GND ซึ่งเป็นโหนดอ้างอิงใน time queue เพื่อวิเคราะห์สถานะที่มีการเปลี่ยนแปลงของโหนดอ้างอิงเมื่อใส่พลังงานให้วงจร ขั้นตอนคือการใส่ค่าโหนดทุกโหนดลงใน Time queue ที่เวลา 0 เพื่อให้ค่าเริ่มต้นของวงจรถูกทำการวิเคราะห์ การทำงานจะเริ่มด้วยการตรวจสอบว่ามีการเปลี่ยนแปลงค่าที่แหล่งกำเนิดสัญญาณหรือไม่ ถ้ามีก็ใส่การเปลี่ยนแปลงของสัญญาณลงไปที่ time queue เวลานั้น จากนั้นทำการตรวจสอบและจัดการกับการ time queue ในช่วงเวลาดังกล่าว หลังขั้นตอนนี้จะบันทึกค่าไว้เพื่อแสดงผลต่อไป การทำงานจะเป็นดังนี้จนสิ้นสุดการวิเคราะห์การทำงาน คือ ที่เวลาเท่ากับ 1024 MRT

#### 5.12 การจัดการ time queue ในโปรแกรม

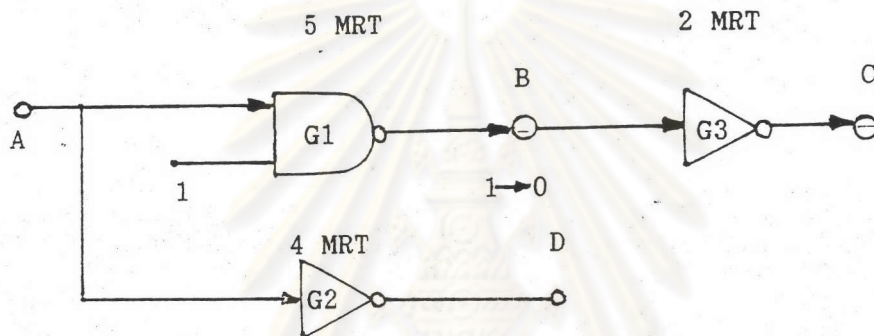


รูปที่ 5.30 โครงสร้างของ time queue

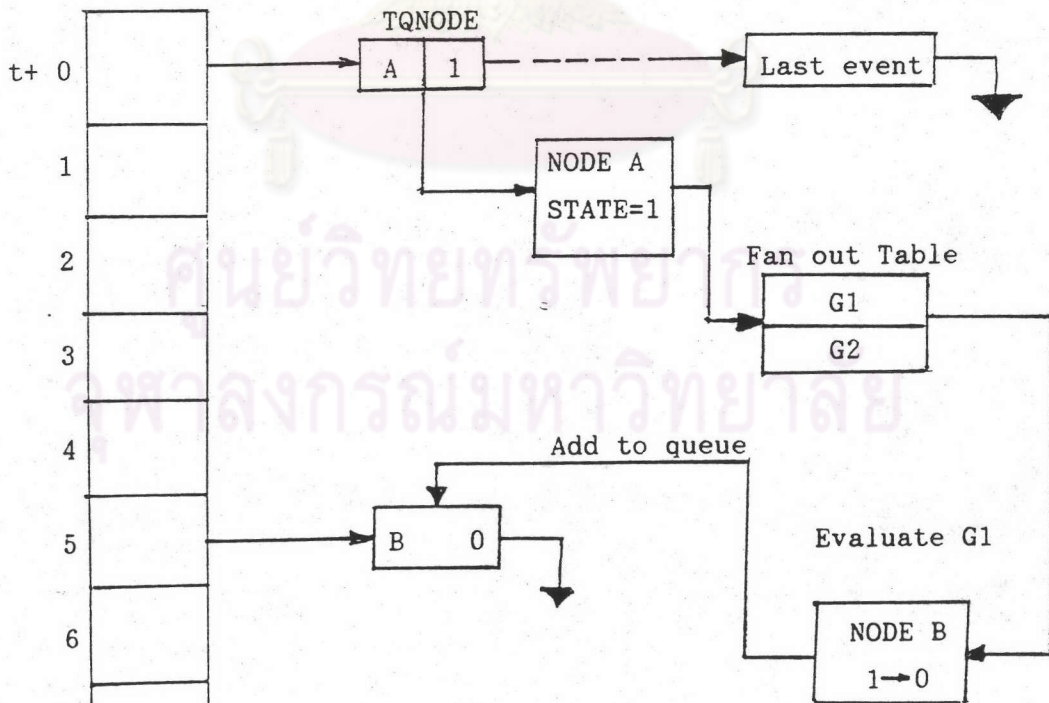
จากรูปที่ 5.30 time queue จะประกอบด้วยโครงสร้างข้อมูล 2 ชนิดด้วยกัน คือ ตัว time queue และ TQNODE ซึ่งใช้เก็บ event ใน time queue โครงสร้างข้อมูล

ใน TQNODE นั้น พิลด์ชื่อ node จะเป็นตัวเก็บชื่อโหนดที่จะมีการเปลี่ยนแปลง และ STATE เป็นที่เก็บสถานะใหม่ของโหนดนั้น TQNODE จะถูกเก็บในลักษณะ linked list ซึ่งควบคุมโดย time queue ส่วน time queue จะเป็นตัวแปรชนิด array ชื่อ TIMEQ มีขนาด MAXTIME โดยที่ MAXTIME คือ เวลามากที่สุดที่จะทำการวิเคราะห์วงจรมีค่าเท่ากับ 1024 MRT โดยมี FIRST เป็นตัวชี้ไปยัง TQNODE ตัวแรก LAST ชี้ไปยังตัวสุดท้ายและ NUM เป็นจำนวน TQNODE ใน linked list ซึ่งก็คือ จำนวน event ที่เกิดขึ้นในวงจรในขณะนั้นนั่นเอง

ในการอธิบายการทำงานของ time queue จะทำโดยอาศัยตัวอย่างในรูปที่ 5.31

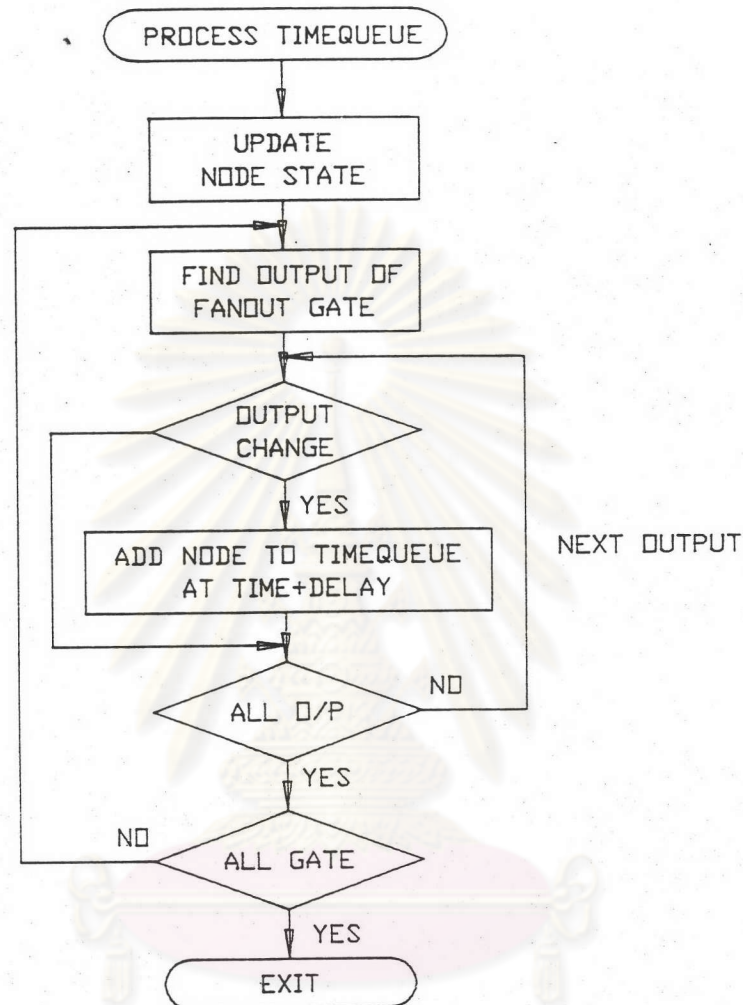


ก) วงจรแสดงการทำงานของ time queue



ข) ขั้นตอนการทำงานของ time queue

รูปที่ 5.31 แสดงการทำงานของ time queue



รูปที่ 5.32 แผนภาพแสดงการทำงานของ time queue

จากรูป 5.31 โปรแกรมทำงานมาจนถึงเวลา  $t$  พบว่าใน time queue มี event เกิดที่โหนด A ซึ่งจะทำให้โหนด A เปลี่ยนสถานะใหม่เป็น 1 โปรแกรมจะเปลี่ยนค่าสถานะที่เก็บไว้ที่โหนด A ให้เป็น 1 จากนั้นจะทำการตรวจสอบ fan out table ของโหนด A เพื่อหาเกตที่ถูกขับโดยโหนด A พบว่าเป็นเกต G1 และ G2 โปรแกรมจะหาค่าตรรกะของเกต G1 จะเห็นว่าเกต G1 มีการเปลี่ยนสถานะด้านออกจาก 1 เป็น 0 ทำให้เกิด event ขึ้นที่โหนด B โดยโหนด B มีค่าตรรกะใหม่เป็น 0

ขั้นตอนต่อมาจะมีการเพิ่มการเปลี่ยนแปลงที่โหนด B ลงใน time queue ที่เวลาเท่ากับ  $t + 5$  เนื่องจากเวลาประวิงของเกต G1 มีค่า 5 MRT การเพิ่ม event ใน

time queue ทำโดยการสร้าง TQNODE ซึ่งเก็บตัวชี้ไปยังโหนด B และสถานะในขนาดของ B ซึ่งเป็นค่าตรรกะ 0 ไว้และเชื่อมต่อกับ linked list ที่เวลาเท่ากับ  $t + 5$

โปรแกรมจะทำงานเช่นเดียวกันกับ G2 และจะเปลี่ยนไปทำงานกับ TQNODE ตัวต่อไปจนกว่าจะหมดค่าใน linked list ที่เวลานั้น ซึ่งการจัดการกับ time queue ก็จะไปยังเวลาต่อไป

การทำงานทั้งหมดที่กล่าวมาจะสรุปได้ดังแผนภาพในรูปที่ 5.32

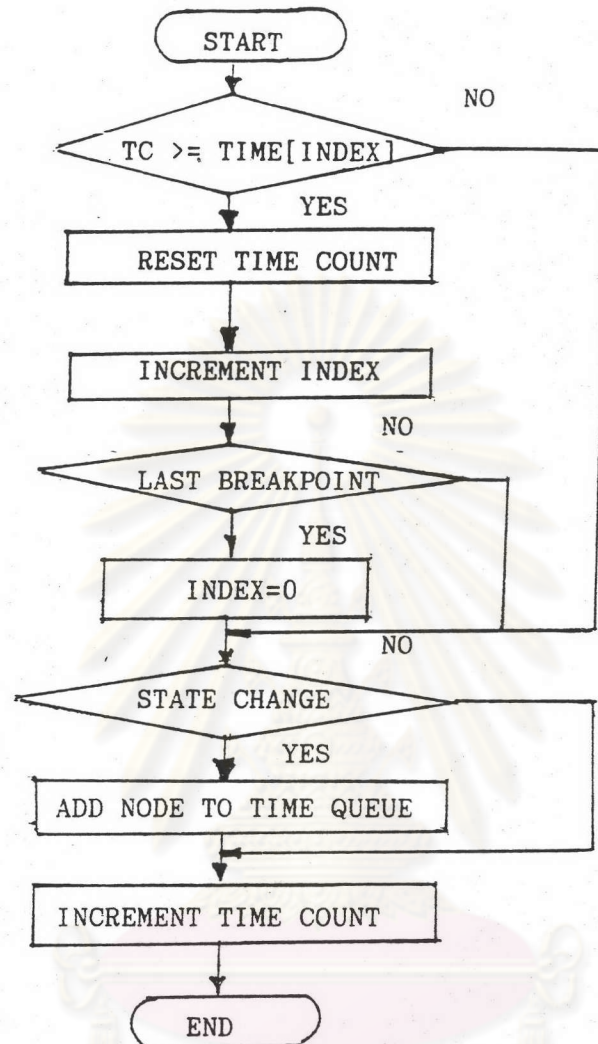
### 5.13 การทำงานของแหล่งกำเนิดสัญญาณ

ในการวิเคราะห์การทำงานในทุก MRT นั้นจะต้องมีการตรวจสอบการเปลี่ยนแปลงของแหล่งกำเนิดสัญญาณทุกตัวในวงจรก่อน และทำการเพิ่มโหนดที่การเปลี่ยนแปลงลงไป ใน time queue

รูปที่ 5.17 ซึ่งแสดงโครงสร้างข้อมูลของแหล่งกำเนิดสัญญาณ จะมีตัวแปร 3 ตัว คือ  $pnum$  ซึ่งเป็นจำนวน breakpoint ของแหล่งกำเนิดสัญญาณนั้น  $tc$  เป็นตัวนับจำนวนคาบเวลาภายใน 1 breakpoint และ  $index$  เป็นตัวชี้ในตารางว่าปัจจุบันอยู่ที่ breakpoint จุดใด

ในการทำงานนั้นทุกค่าเวลาที่ทำการวิเคราะห์ จะมีการเพิ่มค่าตัวแปร  $tc$  หาก  $tc$  มากกว่าคาบเวลาใน break point นั้น ก็จะมีการเพิ่มค่า  $index$  ขึ้น 1 และตั้งค่า  $tc$  กลับเป็น 0 ใหม่ ซึ่งเป็นการเลื่อนไปยัง Breakpoint ต่อไป กรณีที่  $index$  มีค่ามากกว่าจำนวน break point ใน  $pnum$  แล้ว  $index$  จะถูกตั้งให้เป็น 0 ซึ่งเป็นการทำงานซ้ำของแหล่งกำเนิดสัญญาณ

ทุกช่วงเวลานี้จะมีการอ่านค่าสถานะออกมาเปรียบเทียบกับโหนดที่ถูกขับด้วยแหล่งกำเนิดสัญญาณนั้น หากมีการเปลี่ยนค่าตรรกะแล้วโหนดนั้นจะถูกเพิ่มลงไป ใน time queue การทำงานทั้งหมดสามารถสรุปได้ดังแผนภาพในรูปที่ 5.33



รูปที่ 5.33 แสดงการทำงานของแหล่งกำเนิดสัญญาณ

ศูนย์วิทยาศาสตร์  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย