

แผนบริหารการสอนประจำบทที่ 2

หัวข้อเนื้อหาประจำบท

- 2.1 ความนำ
- 2.2 สมมติฐานของบูลีน
- 2.3 ฟังก์ชันบูลีน
 - 2.3.1 ส่วนเติมเต็ม
 - 2.3.2 ผลรวมบูลีน
 - 2.3.3 ผลคูณบูลีน
- 2.4 นิพจน์บูลีน
- 2.5 ดิวอัลลิตี
- 2.6 การกระจายผลบวกของผลคูณ
- 2.7 คุณสมบัติการทำงานสมมูลแบบ
- 2.8 เกตตรรกะ
 - 2.8.1 ประเภทของเกต
 - 2.8.2 การประสมของเกต
 - 2.8.3 วงจรบวก
 - 2.8.4 การลดรูปวงจร

วัตถุประสงค์เชิงพฤติกรรม

1. เพื่อให้ผู้ศึกษาทราบเกี่ยวกับสมมติฐานของบูลีน ฟังก์ชันบูลีน และนิพจน์บูลีน
2. เพื่อให้ผู้ศึกษาสามารถหาคำตอบของนิพจน์บูลีนจากตัวแปรบูลีนที่ถูกดำเนินการได้
3. เพื่อให้ผู้ศึกษาเกิดความเข้าใจในเรื่องการกระจายผลบวกของผลคูณ
4. เพื่อให้ผู้ศึกษาเรียนรู้เกตตรรกะ การประสมของเกตและตัวดำเนินการของเกต
5. เพื่อให้ผู้ศึกษาสามารถลดรูปวงจรได้

วิธีสอนและกิจกรรม

1. แบบบรรยายและสาธิตศึกษาจากเอกสารประกอบการสอน
2. ค้นคว้าเพิ่มเติมจากแหล่งทรัพยากรอื่น
3. ตอบคำถามท้ายบทและโต้ตอบระหว่างเรียน

สื่อการเรียนการสอน

1. เอกสารประกอบการสอน
2. เครื่องคอมพิวเตอร์
3. สื่อการสอนอิเล็กทรอนิกส์ ได้แก่ โปรแกรมนำเสนอเนื้อหาวิชา
4. เว็บไซต์อ้างอิงความรู้ ได้แก่ <http://noppanun.lpru.ac.th>

การวัดและประเมินผล

1. สังเกตการร่วมกิจกรรมการเรียนการสอน
2. สังเกตการซักถามคำถามและการตอบคำถาม
3. สังเกตการฝึกปฏิบัติจากแบบฝึกหัดท้ายบท

บทที่ 2

พีชคณิตบูลีน

2.1 ความนำ

พีชคณิตของบูลีน (boolean algebra) เป็นคณิตศาสตร์เกี่ยวกับตรรกวิทยา ที่มีค่าของตัวแปรเพียง 2 ค่า คือ 0 กับ 1 นักคณิตศาสตร์ชาวอังกฤษชื่อ จอร์จ บูล (George Boole) เป็นผู้คิดค้นเมื่อปี ค.ศ. 1854 (Rosen, 1995, p.608) เป็นแนวทางที่ทำให้สามารถพัฒนาคณิตศาสตร์แนวใหม่ได้หลายสาขา สมการที่สร้างมาจากพีชคณิตนี้เรียกว่าสมการบูลีน หรือเรียกว่าสมการตรรกศาสตร์ (logic equation) ในระยะแรกยังไม่ได้นำมาใช้ในวงการอิเล็กทรอนิกส์ จนกระทั่งปี ค.ศ.1938 แชนนอน (Claude E. Shannon) ได้นำเอาพีชคณิตของบูลีนมาใช้ออกแบบวงจรสวิทช์รีเลย์สำหรับระบบโทรศัพท์ จนเป็นที่ยอมรับแพร่หลาย (Rosen, 1995, p.608) กอปรกับวงจรรีเลย์คล้ายคลึงกับการทำงานของทรานซิสเตอร์ ทำให้ประยุกต์มาสู่การออกแบบวงจรภายในเครื่องคอมพิวเตอร์ในที่สุด

2.2 สมมติฐานของบูลีน

พีชคณิตบูลีนนั้นมีสมมติฐานที่เป็นพื้นฐาน 7 สมมติฐาน ซึ่งนำไปใช้สร้างทฤษฎีและกฎเกณฑ์ต่าง ๆ (ประทีป บัญญัตินพรัตน์, 2532, หน้า 84)

สมมติฐานที่ 2.1 คำจำกัดความ

คำจำกัดความของพีชคณิตบูลีน คือ เป็นระบบพีชคณิตที่ประกอบด้วย เซต K ที่มีสมาชิก (element) อยู่ 2 ตัวหรือมากกว่า ประกอบด้วยตัวดำเนินการ (operator) อีก 2 ตัวคือ \cdot และ $+$ กล่าวได้ว่า สำหรับทุก ๆ ค่าของ a และ b ที่อยู่ในเซต K ค่า $a \cdot b$ และ $a+b$ จะอยู่ในเซต K เครื่องหมาย $+$ เรียกว่า ออร์ (or) และเครื่องหมาย \cdot เรียกว่า แอนด์ (and) มีความหมายเหมือนตัวเชื่อม หรือ กับ และ ของตัวดำเนินการทางตรรกศาสตร์

สมมติฐานที่ 2.2 กฎการแทนค่า

กฎการแทนค่า (substitution law) กล่าวว่านิพจน์ 2 นิพจน์ จะเท่ากันก็ต่อเมื่อสามารถแทนนิพจน์หนึ่งด้วยอีกนิพจน์หนึ่งได้

สมมติฐานที่ 2.3 กฎการคงอยู่ของ 1 และ 0

กฎการคงอยู่ของ 1 และ 0 (existence of 1 and 0 law) กำหนดว่าเมื่อมี 1 และ 0 เป็นสมาชิกของเซต K แล้ว สำหรับทุก ๆ ค่าของ a ที่อยู่ในเซต K จะได้

$$\text{สมมติฐานที่ 2.3.1 } a + 0 = a$$

$$\text{สมมติฐานที่ 2.3.2 } a \cdot 1 = a$$

สมมติฐานที่ 2.4 กฎการสลับที่

กฎการสลับที่ (commutative laws) สำหรับทุก ๆ ค่าของ a และ b ที่อยู่ในเซต K

$$\text{สมมติฐานที่ 2.4.1 } a + b = b + a$$

$$\text{สมมติฐานที่ 2.4.2 } a \cdot b = b \cdot a$$

สมมติฐานที่ 2.5 กฎการจัดหมู่

กฎการจัดหมู่ (associative laws) สำหรับทุก ๆ ค่าของ a และ b ที่อยู่ในเซต K

สมมติฐานที่ 2.5.1 $a + (b+c) = (a+b)+c$

สมมติฐานที่ 2.5.2 $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$

สมมติฐานที่ 2.6 กฎการกระจาย

กฎการกระจาย (distribute laws) สำหรับทุก ๆ ค่าของ a และ b ที่อยู่ในเซต K

สมมติฐานที่ 2.4.1 $a + (b \cdot c) = (a+b) \cdot (a+c)$

สมมติฐานที่ 2.4.2 $a \cdot (b+c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$

สมมติฐานที่ 2.7 กฎของส่วนเติมเต็ม

กฎของส่วนเติมเต็ม (complement law) สำหรับทุก ๆ ค่าของ a ที่อยู่ในเซต K จะมี \bar{a} ที่อยู่ในเซต K และทำให้

สมมติฐานที่ 2.7.1 $a + \bar{a} = 1$

สมมติฐานที่ 2.7.2 $a \cdot 1 = 0$

2.3 ฟังก์ชันบูลีน

ฟังก์ชันบูลีน (function boolean) เป็นฟังก์ชันที่เกี่ยวข้องกับเซต $K = \{0,1\}$ และ 3 ตัวดำเนินการของพีชคณิตของบูลีน ซึ่งคล้ายกับตัวดำเนินการทางตรรกศาสตร์ โดยแสดงการเปรียบเทียบได้ ดังตารางที่ 2.1 ตัวดำเนินการบูลีนมี 3 ชนิดคือ

2.3.1 ส่วนเติมเต็ม

ส่วนเติมเต็ม (complement) เป็นตัวดำเนินการที่คล้ายกับตัวดำเนินการนิเสธของตรรกศาสตร์ จะทำหน้าที่กลับค่าของบูลีนให้ตรงกันข้ามกับค่าที่มี ส่วนเติมเต็มของ a เขียนแทนด้วย \bar{a} กำหนดค่าส่วนเติมเต็มของ $\bar{1} = 0$ และ $\bar{0} = 1$

2.3.2 ผลรวมบูลีน

ผลรวมบูลีน (boolean sum) เป็นตัวดำเนินการที่คล้ายกับตัวดำเนินการตัวเชื่อมหรือของตรรกศาสตร์ ซึ่งจะให้ค่าเท็จ (0) ก็ต่อเมื่อตัวแปรทั้ง 2 ตัวมีค่าเป็นเท็จ (0) ทั้งคู่ นอกนั้นจะเป็นจริง (1) ทั้งหมดแทนด้วยเครื่องหมาย + หรือ OR กำหนดค่าผลรวมบูลีนได้เป็น $1+1 = 1$, $1+0 = 1$, $0+1 = 1$ และ $0+0 = 0$

2.3.3 ผลคูณบูลีน

ผลคูณบูลีน (boolean product) เป็นตัวดำเนินการที่คล้ายกับตัวดำเนินการตัวเชื่อมหรือของตรรกศาสตร์ ซึ่งจะให้ค่าจริง (1) ก็ต่อเมื่อตัวแปรทั้ง 2 ตัวมีค่าเป็นจริง (1) ทั้งคู่ นอกนั้นจะเป็นเท็จ (0) ทั้งหมดแทนด้วยเครื่องหมาย \cdot หรือ AND กำหนดค่าผลคูณบูลีนได้เป็น $1 \cdot 1 = 1$, $1 \cdot 0 = 0$, $0 \cdot 1 = 0$ และ $0 \cdot 0 = 0$

ตารางที่ 2.1 แสดงตัวดำเนินการบูลีนเทียบกับตัวดำเนินการตรรกะ

ตัวดำเนินการบูลีน	ตัวดำเนินการตรรกะ
Complement -	\sim, \neg
Sum +	\vee
Product \cdot	\wedge

ตัวอย่างที่ 2.1 จงหาค่าของ $1 \cdot 0 + \overline{(0+1)}$

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad 1 \cdot 0 + \overline{(0+1)} &= 0 + \bar{1} \\ &= 0 + 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

2.4 นิพจน์บูลีน

ในนิพจน์บูลีนมีตัวดำเนินการปนกัน ถ้าไม่มีเครื่องหมายวงเล็บกำหนดให้กระทำการใดก่อนหลัง ในดำเนินการเรียงลำดับคือ ทำส่วนเติมเต็มก่อน จากนั้นทำผลคูณ และท้ายสุดจึงทำผลบวกของบูลีน โดยสามารถเขียนฟังก์ชันบูลีนด้วยนิพจน์บูลีนจำเป็นต้องประกอบด้วยค่าคงที่ของบูลีน ตัวแปรบูลีน และตัวดำเนินการบูลีน

นิยามที่ 2.1 กำหนดให้ $B = \{0, 1\}$ ตัวแปร x จะเรียกว่าตัวแปรบูลีน ถ้า x มีค่าที่เอามาจาก B เท่านั้น ฟังก์ชันบูลีนของกำลัง n จะเป็นฟังก์ชันจาก $B^n \rightarrow B$ เมื่อ

$$B^n = \{(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) \mid x_i \in B, 1 \leq i \leq n\}$$

นิยามที่ 2.2 นิพจน์บูลีนสามารถกำหนดแบบเวียนเกิด (recursive) ดังนี้ $0, 1, x_1, x_2, x_3, \dots, x_n$

เป็นนิพจน์บูลีน (x_i เป็น ตัวแปรบูลีน)

ถ้า E_1 และ E_2 เป็นนิพจน์บูลีนแล้ว

$\bar{E}_1, (E_1 E_2)$ และ $(E_1 + E_2)$ จะเป็นนิพจน์บูลีนด้วย

ฟังก์ชันบูลีนสามารถจะแทนด้วยนิพจน์บูลีนซึ่งสร้างมาจากตัวแปรบูลีน และ ตัวดำเนินการบูลีน (Johnsonbaugh, 1984, p.260)

ตัวอย่างที่ 2.2 จงหาค่าของฟังก์ชันบูลีนซึ่งแทนด้วย $F(x,y,z) = xy + \bar{z}$

วิธีทำ ค่าของฟังก์ชันบูลีน แสดงได้ดังตารางที่ 2.2

ตารางที่ 2.2 ฟังก์ชันบูลีนแทนด้วย $F(x,y,z) = xy + \bar{z}$

x	y	z	xy	\bar{z}	$xy + \bar{z}$
1	1	1	1	0	1
1	1	0	1	1	1
1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	1	1
0	1	1	0	0	0
0	1	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	1	1

ฟังก์ชันบูลีน F และ G ของตัวแปร n จะเท่ากัน ก็ต่อเมื่อ $F(b_1, \dots, b_n) = G(b_1, \dots, b_n)$

นิพจน์บูลีน F และ G จะสมมูลกัน ก็ต่อเมื่อ F, G แทนด้วยฟังก์ชันเดียวกัน ตัวอย่างเช่น $xy, xy+0,$

$xy \cdot 1$ จะสมมูลกัน

ส่วนเติมเต็ม ของ F คือ \bar{F} กำหนดดังนี้

$$\bar{F}(x_1, \dots, x_n) = \overline{F(x_1, \dots, x_n)}$$

ผลรวมบูลีน ของ F และ G คือ $F+G$

ผลคูณบูลีน ของ F และ G คือ $F \cdot G$

$$(F+G)(x_1, \dots, x_n) = F(x_1, \dots, x_n) + G(x_1, \dots, x_n)$$

$$(FG)(x_1, \dots, x_n) = F(x_1, \dots, x_n)G(x_1, \dots, x_n)$$

ตัวอย่างที่ 2.3 จะมีจำนวนฟังก์ชันบูลีนที่ต่างกันทั้งหมดจำนวนเท่าไร ถ้าเป็นดีกรี f

วิธีทำ F ดีกรี n จะมี n ตัวแปร แต่ละตัวแปรสามารถจะกำหนดค่า 0,1

∴ จะมีค่า n แยกต่างกันได้ 2^n ค่า

∴ ฟังก์ชันบูลีน จะมีค่าได้ทั้งหมด 2^{2^n} ค่าที่แยกต่างกันได้

ดังตารางที่ 2.3

ตัวอย่างฟังก์ชันบูลีนของกำลัง 2

มี F ได้ 16 รูปแบบตั้งแต่ 0000....1111

ตารางที่ 2.3 แสดงจำนวนของบูลีนฟังก์ชันดีกรี n

กำลัง	จำนวน
1	2
2	16
3	256
4	65,536
5	4,294,967,296
6	18,446,744,073,709,551,616

ที่มา (Rosen, 1995, p.611)

ตารางที่ 2.4 แสดงคุณสมบัติของบูลีน

คุณสมบัติ	ชื่อเรียก
$\overline{\overline{x}} = x$	กฎทวิส่วนเติมเต็ม
$x+x=x$ $x \cdot x=x$	กฎการกระทำเอง
$x+0=x$ $x \cdot 1=x$	กฎเอกลักษณ์
$x+1=1$ $x \cdot 0=0$	กฎการครอบงำ
$x+y=y+x$ $xy = yx$	กฎการสลับที่
$x+(y+z) = (x+y)+z$ $x(yz) = (xy)z$	กฎการจัดหมู่
$x+yz = (x+y)(x+z)$ $x(y+z) = xy+xz$	กฎการกระจาย
$\overline{xy} = \overline{x} + \overline{y}$ $\overline{x+y} = \overline{x} \overline{y}$	กฎเดอมอแกน

ที่มา (Rosen, 1995, 612)

ตัวอย่างที่ 2.4 จงหาแสดงว่ากฎการกระจาย $x(y+z)=xy+xz$ ถูกต้อง

วิธีทำ โดยใช้การตรวจสอบทุกค่าที่เป็นไปได้ของ x,y,z ซึ่งจะมี $2^3 = 8$ กรณี
แสดงดังตารางที่ 2.5 โดย $x(y+z)=xy+xz$ พิจารณาจากค่าในสดมภ์ที่
4 และ 5

ตารางที่ 2.5 แสดงกฎการกระจาย $x(y+z)=xy+xz$

x	y	z	$x(y+z)$	$xy+xz$
1	1	1	1	1
1	1	0	1	1
1	0	1	1	1
1	0	0	0	0
0	1	1	0	0
0	1	0	0	0
0	0	1	0	0
0	0	0	0	0

ตัวอย่างที่ 2.5 จงพิสูจน์กฎการดูดซับ ของ $x(x+y)=x$

วิธีทำ $x(x+y) = (x+0)(x+y)$
 $= x+0 \cdot y$
 $= x+y \cdot 0$
 $= x+0$
 $= x$

ตัวอย่างที่ 2.6 จงพิสูจน์กฎการดูดซับของ $x+xy=x$

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad x+xy &= (x \cdot 1)(x \cdot y) \\ &= x(y+1) \\ &= x \cdot 1 \\ &= x \end{aligned}$$

2.5 ดิวอัลลิตี

ดิวอัลลิตี (duality) เป็นกฎที่มีความสำคัญในพีชคณิตบูลีน ใช้หลักการแทนตัวดำเนินการผลรวมบูลีน (+) ด้วยผลคูณบูลีน (\cdot) แทนผลคูณบูลีนด้วยผลรวมบูลีน และแทน 1 ด้วย 0 แทน 0 ด้วย 1 ของนิพจน์บูลีน ดิวอัลลิตีของฟังก์ชันบูลีน F เขียนแทนด้วย F^d และถ้า $F = G$ แล้ว $F^d = G^d$

ตัวอย่างที่ 2.7 จงหาดิวอัลลิตีของ $x(y+0)$ และ $\bar{X} \cdot 1 + (\bar{Y} + Z)$

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad \text{ดิวอัลลิตีของ } x(y+0) &\text{ คือ } x+(y \cdot 1) \\ \text{ดิวอัลลิตีของ } \bar{X} \cdot 1 + (\bar{Y} + Z) &\text{ คือ } (\bar{X} + 0) \cdot (\bar{Y} \cdot Z) \end{aligned}$$

ตัวอย่างที่ 2.8 จงพิสูจน์กฎการดูดซับโดยใช้หลักการดิวอัลลิตี

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad x(x+y) &= x \\ \text{หาดิวอัลลิตีทั้ง 2 ข้าง} \\ x+x \cdot y &= x \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.1 กฎการกระทำเอง

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.1.1 } a + a = a$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.1.2 } a \cdot a = a$$

พิสูจน์ที่ 2.1 ในที่นี้จะพิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.1.1 หรือ 2.1.2 ข้อใดข้อหนึ่งแล้ว ใช้ทฤษฎีของดิวัลลิตี พิสูจน์ข้อที่เหลือในทฤษฎีจะพิสูจน์ข้อที่ 2.1.1 ดังนี้

$$\begin{aligned}
 a+a &= a+a \\
 &= (a+a) \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\
 &= (a+a) (a+\bar{\mathbf{a}}) && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\
 &= a+a\bar{\mathbf{a}} && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \\
 &= a+0 \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\
 &= a && \text{สมมติฐานที่ 2.3.1}
 \end{aligned}$$

สามารถพิสูจน์ตามทฤษฎีบทที่ 2.1.1 ว่า $a+a = a$ ได้ กรณีทฤษฎีบทที่ 2.1.2 ก็หาดิวัลลิตี ของ $a+a$ ได้ $a \cdot a$ และ ดิวัลลิตีของ a คือ a ฉะนั้นได้ $a+a = a$ ตามทฤษฎีบทที่ 2.1.2 หรือหากจะพิสูจน์โดยตรงก็ทำได้ ดังนี้

$$\begin{aligned}
 a \cdot a &= a \cdot a \\
 &= a \cdot a + 0 && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\
 &= a \cdot a + (a + \bar{\mathbf{a}}) && \text{สมมติฐานที่ 2.7.2} \\
 &= a(a + \bar{\mathbf{a}}) && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2} \\
 &= a \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.7.2} \\
 &= a && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2}
 \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.2 กฎเอกลักษณ์

ทฤษฎีบทที่ 2.2.1 $a+1 = 1$

ทฤษฎีบทที่ 2.2.2 $a \cdot 0 = 0$

พิสูจน์ที่ 2.2 พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.2.1 ได้ดังนี้

$$\begin{aligned}
 a+1 &= a+1 \\
 &= (a+1) \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\
 &= 1 \cdot (a+1) && \text{สมมติฐานที่ 2.4.2} \\
 &= (a+1) (a+\bar{a}) && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\
 &= a+\bar{a} \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \\
 &= a+\bar{a} && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

ได้ $a+1 = 1$ ตามต้องการ เมื่อใช้ทฤษฎีของดิวัลลิตีกับทฤษฎีบทที่ 2.2.1 ก็จะสามารถพิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.2.2 ได้

ก่อนจะกล่าวถึงทฤษฎีต่อไป สามารถสรุปเกี่ยวกับค่า 1 และ 0 จากสมมติฐานและทฤษฎีกล่าวมาจนขณะนี้ได้ คือ

$$\begin{array}{ll}
 a+0 = 0 & a+1 = 1 \\
 a \cdot 0 = 0 & a \cdot 1 = 1 \\
 \bar{0} = 1 & \bar{1} = 0
 \end{array}$$

ดูจากตารางข้างบนจะเห็นว่าตัวดำเนินการ \cdot (แอนด์) นั้นก็เหมือนกับการคูณเลขธรรมดาทั่ว ๆ ไป แต่ตัวดำเนินการ $+$ (ออร์) นั้นจะต่างไปจากการบวกเลขทั่ว ๆ ไป

ทฤษฎีบทที่ 2.3 กฎการดูดซับ

ทฤษฎีบทที่ 2.3.1 $a+ab = a$

ทฤษฎีบทที่ 2.3.2 $a(a+b) = a$

พิสูจน์ที่ 2.3	พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.3.1	
	$a+ab$	$= a+ab$
		$= a \cdot 1+ab$ สมมติฐานที่ 2.3.2
		$= a(1+b)$ สมมติฐานที่ 2.6.2
		$= a(b+1)$ สมมติฐานที่ 2.4.2
		$= a \cdot 1$ ทฤษฎีบทที่ 2.2.1
		$= a$ สมมติฐานที่ 2.3.2

ในการพิสูจน์ทุกทฤษฎีบทกระทำได้โดยการคิดว่า สมาชิก a ในทฤษฎีบทที่ 2.9 นั้น เป็นสมาชิกอื่น ๆ เช่น $a+1 = 1$, $b+1 = 1$, $x+1 = 1$ หรือ $z+1 = 1$

ทฤษฎีบทที่ 2.4

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1 } a + \bar{a}b = a+b$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.2 } a(\bar{a}+b) = ab$$

พิสูจน์ที่ 2.4	พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.4.2	
	$a(\bar{a}+b)$	$= a(\bar{a}+b)$
		$= a\bar{a}+ab$ สมมติฐานที่ 2.6.2
		$= 0+ab$ สมมติฐานที่ 2.7.2
		$= ab+0$ สมมติฐานที่ 2.4.1
		$= ab$ สมมติฐานที่ 2.3.1

การนำเอาทฤษฎีบทนี้ไปใช้งานนี้ พจน์ทั้ง 2 ในนิพจน์จะต้องประกอบด้วยค่าปกติของตัวแปรพจน์หนึ่ง และอีกพจน์หนึ่งเป็นค่าที่ประกอบขึ้นจากค่าตรงกันข้าม ดังตัวอย่างนิพจน์ต่อไปนี้

$$\begin{aligned}
 (1) \quad xy + \overline{xyz} &= xy + z && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1} \\
 (2) \quad \overline{x} + xy &= \overline{x} + xy && \text{สมมติฐานที่ 2.4.2} \\
 &= \overline{x} + y && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1} \\
 (3) \quad x(\overline{x} + z)(p + a) &= xz(p + a) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.2} \\
 (4) \quad \overline{x}(x + z) + \overline{a} + ax &= \overline{xz} + \overline{a} + az && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.2} \\
 &= \overline{xz} + \overline{a} + z && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1} \\
 &= \overline{a} + z + \overline{xz} && \text{สมมติฐานที่ 2.4.1} \\
 &= \overline{a} + z + z\overline{x} && \text{สมมติฐานที่ 2.4.2} \\
 &= \overline{a} + z && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.3.1}
 \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.5 กฎของเดอมอร์แกน

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.1} \quad \overline{a+b} = \overline{a}\overline{b}$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.2} \quad \overline{ab} = \overline{a} + \overline{b}$$

พิสูจน์ที่ 2.5 แทนการพิสูจน์โดยตรง ใช้วิธีการต่อไปนี้ จากทฤษฎีบทที่ 2.5.1

$$\text{ถ้า} \quad x = a + b$$

$$\text{ฉะนั้น} \quad \overline{x} = \overline{a+b} \quad \text{สมมติฐานที่ 2.7}$$

$$\text{และ} \quad x \cdot \overline{x} = 0, \quad x + \overline{x} = 1$$

หากมี Y และสามารถพิสูจน์ได้ว่า $x \cdot y = 0$ และ $x + y = 1$ แล้วจะได้ว่า $y = \overline{x}$

สมมติว่า $y = \overline{ab}$ หาค่า $x + y$ และ $x \cdot y$

$$\begin{aligned}
 x \cdot y &= (a + b)(\overline{ab}) && \text{สมมติฐานที่ 2.2} \\
 &= (a + b)(\overline{a}\overline{b}) && \text{สมมติฐานที่ 2.4.2} \\
 &= (\overline{a}\overline{b})a + (\overline{a}\overline{b})b && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2} \\
 &= a(\overline{a}\overline{b}) + (\overline{a}\overline{b})b && \text{สมมติฐานที่ 2.4.2}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= (a\bar{a})b + \bar{a}(bb) && \text{สมมติฐานที่ 2.5.2} \\
 &= 0 \cdot b + \bar{a} \cdot 0 && \text{สมมติฐานที่ 2.7.2, 2.4.2} \\
 &= 0 + 0 && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.2.2} \\
 &= 0 && \text{สมมติฐานที่ 2.3.1} \\
 x+y &= (a+b) + (\bar{a}b) && \text{สมมติฐานที่ 2.2} \\
 &= (b+a) + (\bar{a}b) && \text{สมมติฐานที่ 2.4.1} \\
 &= b + (a + \bar{a}b) && \text{สมมติฐานที่ 2.5.1} \\
 &= b + (a + b) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1} \\
 &= (a+b) + b && \text{สมมติฐานที่ 2.4.1} \\
 &= a + (b+b) && \text{สมมติฐานที่ 2.5.1} \\
 &= a + (b+b) && \text{สมมติฐานที่ 2.5.1} \\
 &= a + 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\
 &= 1 && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.2.1}
 \end{aligned}$$

ฉะนั้น ได้ $y = \bar{x}$
หรือ $\bar{a}b = \overline{a+b}$

ทฤษฎีบทที่ 2.6 สามารถขยายเป็นนิพจน์ที่ประกอบด้วยตัวแปรหลาย ๆ ตัว ได้ดังนี้

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.6.1} \quad \overline{a+b+c+\dots+z} = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \dots \cdot \bar{z}$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.6.2} \quad \overline{abc\dots z} = \bar{a} + \bar{b} + \bar{c} + \dots + \bar{z}$$

การพิสูจน์ก็ทำได้เช่นเดียวกัน โดยการสมมติค่า y และ \bar{x} ที่ประกอบด้วยตัวแปร
ทุกตัวในเอกเพรสชันข้างบน ดังเช่นตัวอย่างการนำเอาทฤษฎีบทที่ 2.4 และ 2.5 ไปใช้งาน

$$\begin{aligned}
 (1) \overline{x+y} &= \overline{\bar{x}\bar{y}} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.1} \\
 &= \bar{x} + \bar{y} && \text{กฎทวิส่วนเติมเต็ม}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (2) \quad \overline{\overline{xz}} &= \overline{\overline{x} + \overline{z}} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.2} \\ &= \overline{x + \overline{z}} && \text{กฎทวิส่วนเติมเต็ม} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (3) \quad \overline{\overline{a + \overline{ac} + yz}} &= \overline{\overline{a} \cdot \overline{ac} \cdot \overline{yz}} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.1} \\ &= \overline{\overline{a}(\overline{a} + c)(\overline{y} + \overline{z})} && \text{กฎทวิส่วนเติมเต็ม} \\ &= \overline{\overline{a}(\overline{y} + \overline{z})} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.3.2} \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.7 การลดทอน

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.1} \quad ab + \overline{ac} + bc = ab + \overline{ac}$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.2} \quad (a + b)(\overline{a} + c)(b + c) = (a + b)(a + \overline{c})$$

พิสูจน์ที่ 2.7 ในการพิสูจน์ต่อไปนี เมื่อใช้สมมติฐานที่ 2.4 และ 2.5 จะไม่เขียนกำกับไว้ จากทฤษฎีบทที่ 2.7.1 ดังนี้

$$\begin{aligned} ab + \overline{ac} + bc &= ab + \overline{ac} + bc \\ &= ab + \overline{ac} + 1 \cdot bc && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\ &= ab + \overline{ac} + (a + \overline{a})bc && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\ &= ab + \overline{ac} + abc + \overline{a}bc && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2} \\ &= (ab + abc) + (\overline{ac} + \overline{a}bc) \\ &= ab + \overline{ac} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.3.1} \end{aligned}$$

ตัวอย่างการนำทฤษฎีบทนี้ไปใช้งาน

$$(1) \quad ab + \overline{acd} + bcd = ab + \overline{acd} \quad \text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.1}$$

$$(2) \quad \overline{ax} + a(z + w) + x(z + w) = \overline{ax} + a(z + w) \quad \text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.1}$$

$$(3) \quad (a + \overline{b}) + (\overline{a} + c)(\overline{b} + c) = (a + \overline{b})(\overline{a} + c) \quad \text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.1}$$

$$\begin{aligned}
 (4) \quad (x + y)z + \overline{xy}w + zw &= (x + y)z + \overline{(x + y)}w + zw \\
 &\text{ทฤษฎีบทที่ 2.5.1} \\
 &= (x + y)z + \overline{(x + y)}w \\
 &\text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.1}
 \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.8

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.1} \quad ab + a\overline{b} = a$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.2} \quad (a + b)(a + \overline{b}) = a$$

ทฤษฎีบทนี้เป็นอีกรูปแบบหนึ่งของสมมติฐานที่ 2.7 ที่ใช้กันมากจนยอมรับเป็นทฤษฎี

พิสูจน์ที่ 2.8

พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.8.1

$$\begin{aligned}
 ab + a\overline{b} &= ab + a\overline{b} && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2} \\
 &= a(b + \overline{b}) && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\
 &= a \cdot 1 && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\
 &= a
 \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.9

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.9.1} \quad ab + a\overline{b}c = ab + ac$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.9.2} \quad (a + b)(a + \overline{b} + c) = (a + b)(a + c)$$

ทฤษฎีบทนี้เป็นรูปแบบหนึ่งของทฤษฎีบทที่ 2.4

พิสูจน์ที่ 2.9

พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.9.1

$$\begin{aligned}
 ab + a\overline{b}c &= ab + a\overline{b}c \\
 &= a(b + \overline{b}c) && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2} \\
 &= a + (b + c) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.1} \\
 &= ab + ac && \text{สมมติฐานที่ 2.6.2}
 \end{aligned}$$

ทฤษฎีบทที่ 2.10

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.10.1} \quad ab + \bar{a}c = (a+c)(\bar{a}+b)$$

$$\text{ทฤษฎีบทที่ 2.10.2} \quad (\mathbf{a+b})(\bar{\mathbf{a}}+c) = (\mathbf{ac}) + (\bar{\mathbf{a}}b)$$

ทฤษฎีบทนี้มีประโยชน์สำหรับการเปลี่ยนรูปแบบของนิพจน์บูลีน จากรูปหนึ่งไปยังอีกรูปหนึ่ง

พิสูจน์ที่ 2.10

พิสูจน์ทฤษฎีบทที่ 2.10.1

$$\begin{aligned} ab + \bar{a}c &= ab + \bar{a}c \\ &= (ab + \bar{a})(ab + c) && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \\ &= (a + \bar{a})(b + \bar{a})(a + c)(b + c) && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \\ &= 1 \cdot (\bar{a} + b)(a + c)(b + c) && \text{สมมติฐานที่ 2.7.1} \\ &= (\bar{a} + b)(a + c)(b + c) && \text{สมมติฐานที่ 2.3.2} \\ &= (\bar{a} + b)(a + c) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.7.2} \end{aligned}$$

ตัวอย่างการนำเอาทฤษฎีบทที่ 2.8, 2.9 และ 2.10 ไปใช้งาน

$$(1) \quad \bar{a}bc + \bar{a}b\bar{c} = \bar{a}b \quad \text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.1}$$

$$(2) \quad \bar{a}bc + \bar{a}b\bar{c} = \bar{a}c \quad \text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.1}$$

$$\begin{aligned} (3) \quad (P+Q)(P+Q+Z) &= (P+Q)(P+Z) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.9.2} \\ &= P+QZ && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (4) \quad \bar{x}\bar{z} + \bar{x}z\bar{w} + z\bar{w} &= \bar{x}\bar{z} + \bar{z}w + z\bar{w} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.9.1} \\ &= \bar{x}\bar{z} + w && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.1} \\ &= (\bar{x} + w)(w + \bar{z}) && \text{สมมติฐานที่ 2.6.1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (5) \quad \bar{x}\bar{z} + \bar{x}z\bar{w} + z\bar{w} &= (\bar{x} + z)(x + z)(x + \bar{y}) && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.10.1} \\ &= (\bar{x} + z)x && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.8.2} \\ &= z\bar{w} && \text{ทฤษฎีบทที่ 2.4.2} \end{aligned}$$

2.6 การกระจายผลบวกของผลคูณ

การแทนฟังก์ชันบูลีน เป็นการหานิพจน์บูลีนซึ่งอยู่ในรูปผลบวกของนิพจน์สั้น โดยแต่ละนิพจน์สั้นแทนแต่ละกรณีสมค่าตัวแปรที่ทำให้ฟังก์ชันมีค่า 1 ซึ่งการแทนฟังก์ชันบูลีนวิธีนี้เรียกว่า การกระจายผลบวกของผลคูณ (sum of products expansion หรือ การหา disjunctive normal form) (วิทยา วัชรวิทยากุล และ สมชาย ประสิทธิ์จตุระกุล, 2536, หน้า 310)

ตัวอย่างที่ 2.9 จงหา นิพจน์บูลีน ซึ่งแทนฟังก์ชัน $F(x,y,z)$ และ $G(x,y,z)$ ซึ่งกำหนดค่าดังนี้

วิธีทำ นิพจน์บูลีน แสดงได้ดังตารางที่ 2.6

ตารางที่ 2.6 นิพจน์บูลีน แทนฟังก์ชัน $F(x,y,z)$ และ $G(x,y,z)$

x	y	z	F	G
1	1	1	0	0
1	1	0	0	1
1	0	1	1	0
1	0	0	0	0
0	1	1	0	0
0	1	0	0	1
0	0	1	0	0
0	0	0	0	0

พิจารณา F เป็น 1 เมื่อ $x = 1, y = 0, z = 1$ และเป็น 0 กรณีอื่นๆ

$x\bar{y}z = 1$ กรณีเดียว คือ $x = \bar{y} = z$ หรือ $x = 1, y = 0, z = 1$

$\therefore F(x,y,z) = x\bar{y}z$

พิจารณา G เป็น 1 เมื่อ $x = y = 1, z = 0$

$$\text{และ } x = 0, y = 1, z = 0$$

อาจจะสร้างจากนิพจน์บูลีน โดยใช้ผลรวมบูลีนของ 2 พจน์

$$xy\bar{z} = 1 \text{ เมื่อ } x = 1, y = 1, z = 0$$

$$\bar{x}y\bar{z} = 1 \text{ เมื่อ } x = 0, y = 1, z = 0$$

$$\therefore G(x,y,z) = xy\bar{z} + \bar{x}y\bar{z}$$

นิยามที่ 2.3 พจน์สั้น (minterm) ของตัวแปรบูลีน x_1, x_2, \dots, x_n เป็น B-product y_1, y_2, \dots, y_n

$$\text{เมื่อ } y_i = x_i \text{ หรือ } \bar{x}_i = \bar{y}_i$$

สัญลักษณ์ (literal) เป็นตัวแปรบูลีน หรือส่วนเติมเต็มของตัวแปร

พจน์สั้น คือผลคูณของ n สัญลักษณ์ ซึ่ง 1 สัญลักษณ์ สำหรับ 1 ตัวแปร

พจน์สั้นมีค่าเท่ากับ 1 สำหรับการประสมของตัวแปรใด ในการประสมหนึ่งเท่านั้น

ตัวอย่างที่ 2.10 จงหาพจน์สั้น ซึ่ง = 1 ถ้า $x_1 = x_3 = 0$ และ $x_2 = x_4 = x_5 = 1$

วิธีทำ สำหรับ x_i ค่าอื่นๆ

$$\text{พจน์สั้นมีค่าเท่ากับ 1 ก็ต่อเมื่อทุกตัวแปร} = 1$$

$$\therefore \text{ได้พจน์สั้น} = 1 \text{ เมื่อ พจน์สั้น} = \bar{x}_1 x_2 \bar{x}_3 x_4 x_5$$

ผลรวมของพจน์สั้นที่แทนฟังก์ชันจะเรียกว่าการกระจายผลบวกของผลคูณของฟังก์ชันบูลีน

ตัวอย่างที่ 2.11 จงหาการกระจายผลบวกของผลคูณ สำหรับฟังก์ชัน $F(x,y,z) = (x+y)\bar{z}$

วิธีทำ มีอยู่ 3 กรณีที่กำหนดให้ $F = 1$

$$\therefore \text{จะมี 3 พจน์สั้นบวกกัน}$$

$$\therefore (x,y,z) = xy\bar{z} + x\bar{y}\bar{z} + \bar{x}y\bar{z} \quad \text{แสดงได้ดังตารางที่ 2.7}$$

ตารางที่ 2.7 การกระจายผลบวกของผลคูณ สำหรับฟังก์ชัน $F(x,y,z) = (x+y)\bar{z}$

x	y	z	$(x+y)\bar{z}$
1	1	1	0
1	1	0	1
1	0	1	0
1	0	0	1
0	1	1	0
0	1	0	1
0	0	1	0
0	0	0	0

ทำนองเดียวกัน สามารถจะหานิพจน์บูลีน โดยการใช้ B.product ของผลรวมบูลีนซึ่งเรียกว่าการกระจายผลคูณของผลบวก (product of sums expansion) หรือการหารูปแบบปกติของการเชื่อมกัน (conjunctive normal form) ซึ่งได้จากตารางคู่ของการกระจายผลบวกของผลคูณ

2.7 คุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบ

ฟังก์ชันบูลีนสามารถจะแสดงในรูปผลรวมบูลีนของพจน์สั้น โดยแต่ละพจน์สั้นถูกแสดงเป็นผลคูณบูลีน ของตัวแปรบูลีน ดังนั้นทุกฟังก์ชันบูลีนสามารถจะแทนด้วยตัวดำเนินการบูลีน $+$, \cdot , และ $-$ ซึ่งตัวดำเนินการทั้ง 3 แบบ $\{\cdot, +, -\}$ มีคุณสมบัติเป็นเซตการทำงาน สมบูรณ์แบบอย่างไรก็ตาม เซตการทำงานสมบูรณ์แบบสามารถมีขนาดเล็กกว่านี้ได้ ด้วยการแทนตัวดำเนินการใดตัวดำเนินการหนึ่งในเซตข้างต้นด้วยตัวดำเนินการที่เหลือ โดยใช้กฎของเดอมอแกน ดังนิพจน์ตัวอย่างต่อไปนี้

$$x + y = \overline{\overline{x}\overline{y}}$$

ซึ่งสามารถแทนการ $+$ ด้วย \cdot และ $-$ หรือ

เซต $\{\cdot, -\}$ มีคุณสมบัติสมบูรณ์แบบการทำงาน

$xy = \overline{\overline{x} + \overline{y}}$ ซึ่งสามารถแทนการ \cdot ด้วย $+$ และ $-$ หรือ

เซต $\{+, -\}$ มีคุณสมบัติสมบูรณ์แบบการทำงาน

แต่ $\{+, \cdot\}$ ไม่เป็นคุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบเพราะไม่สามารถจะเขียน $F(x) = \overline{x}$ โดยใช้ $+$ หรือ \cdot ได้

อย่างไรก็ตาม เซตของการทำงานสมบูรณ์แบบข้างต้นที่มีขนาดเล็กเพราะมีเพียงตัวดำเนินการด้วยตัวดำเนินการแนน (NAND) หรือ $|$ ซึ่งกำหนดการทำงานดังตารางที่ 2.8

ตารางที่ 2.8 ค่าตัวดำเนินการแนน

x	y	x y
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	1

สามารถจะแสดงได้ว่าเซต $\{| \}$ เป็นคุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบเพราะสามารถแทนการ \cdot ด้วย $-$ ดังนั้นเมื่อมีการสรุปว่าเซต $\{ \cdot, - \}$ มีคุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบแล้ว $\{| \}$ จึงมีคุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบเช่นกัน พิสูจน์ได้จากตัวอย่างต่อไปนี้

$$\overline{x} = x | x$$

$$xy = (x | y) | (x | y)$$

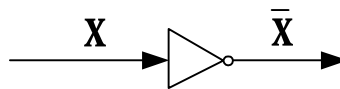
2.8 เกตตรรกะ

ในระบบคอมพิวเตอร์ อุปกรณ์ต่าง ๆ ประกอบด้วยวงจรรีเลย์เล็กทรอนิกส์จำนวนมาก โดยวงจรแต่ละวงจรได้ถูกออกแบบให้ทำงานโดยมีทางสำหรับรับค่าข้อมูลเข้าหรือสัญญาณเข้า และทางสำหรับผลลัพธ์หรือส่งสัญญาณออกไปสู่วงจรอื่น ซึ่งปกติมักแทนสัญญาณเข้าและออกด้วยค่าของเซต $\{0,1\}$ ดังนั้นจึงสามารถแทนหน้าที่ของวงจรได้ด้วยพีชคณิตบูลีน โดยมีการแทนการรับเข้าด้วยตัวแปรของฟังก์ชันและแทนผลลัพธ์ด้วยค่าของฟังก์ชัน โดยใช้ส่วนประกอบพื้นฐานของวงจรที่เรียกว่าเกต (gate) อย่างไรก็ตาม ผลลัพธ์ที่ออกจากเกตขึ้นอยู่กับค่ารับเข้าเท่านั้นจะไม่ขึ้นอยู่กับสถานะเดิมของวงจรในลักษณะไม่มีหน่วยความจำ

2.8.1 ประเภทของเกต

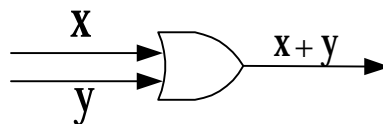
เนื่องจากเซต $\{+, \cdot, -\}$ มีคุณสมบัติการทำงานสมบูรณ์แบบ ดังนั้นเกตจึงถูกแบ่งตามตัวเนนการในเซตดังกล่าว โดยมีการแบ่งเป็น 3 ประเภท คือ ตัวกลับค่า ออร์เกต และ แอนด์เกต

2.8.1.1 ตัวกลับค่า (inverter) รับค่าเข้า 1 ตัวของตัวแปรบูลีนแล้วให้ผลลัพธ์ออกไปเป็นส่วนเติมเต็มของตัวแปรนั้น



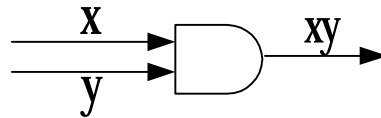
รูปที่ 2.1 ตัวกลับค่า

2.8.1.2 ออร์เกต (OR gate) รับค่าเข้า 2 ตัวของตัวแปรบูลีนแล้วให้ผลลัพธ์ออกไปเป็นผลรวมบูลีนของตัวแปรนั้น ๆ ($x+y$)



รูปที่ 2.2 ออร์เกต

2.8.1.3 แอนด์เกต (AND gate) รับค่าเข้า 2 ตัว ของตัวแปรบูลีนแล้วให้ผลลัพธ์ออกไปเป็นผลคูณบูลีนของตัวแปร 2 ตัวนั้น ($x \cdot y$)



รูปที่ 2.3 แอนด์เกต

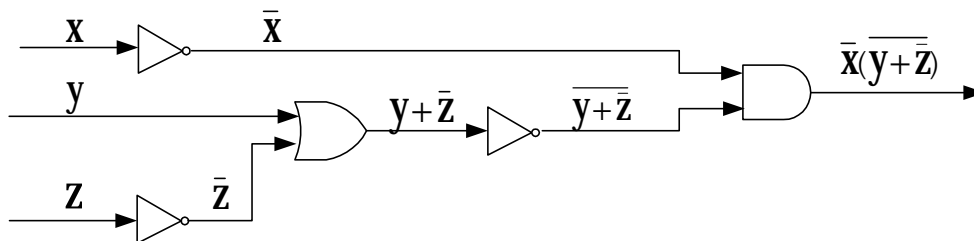
หมายเหตุ แอนด์เกต และออร์เกต อาจจะได้รับค่าเข้ามากกว่า 2 ตัวได้

2.8.2 การประสมของเกต

การประสมของเกต (combination of gates) อาจจะนำเกตหลาย ๆ ตัว มาต่อกัน เพื่อให้ทำงานมากขึ้น ดังตัวอย่างที่ 2.12 จนถึงตัวอย่างที่ 2.14

ตัวอย่างที่ 2.12 จงออกแบบวงจร ซึ่งให้ผลลัพธ์ $\bar{x}(y + \bar{z})$

วิธีทำ แสดงผลลัพธ์ดังรูปที่ 2.4



รูปที่ 2.4 วงจร $\bar{x}(y + \bar{z})$

ตัวอย่างที่ 2.13 คณะกรรมการประกอบด้วย 3 คน แต่ละคนจะตอบ “ใช่” หรือ “ไม่” เท่านั้น ผลการลงคะแนนจะชนะ ก็ต่อเมื่อมีอย่างน้อย 2 คนลงคะแนนให้ จงออกแบบวงจรที่ใช้ตรวจสอบว่าผลการลงคะแนนว่าผ่านหรือไม่

วิธีทำ กำหนดให้การลงคะแนน ใช่ = 1

$$\text{ไม่} = 0$$

การลงคะแนนจะผ่านถ้ามีอย่างน้อย 2 คนลงคะแนนให้

อาจจะเป็นกรณีใดกรณีหนึ่ง คือ

$$x,y \quad \text{ลงคะแนน} \quad \text{ใช่} \quad \text{ผลที่ได้} = 1$$

$$x,z \quad \text{ลงคะแนน} \quad \text{ใช่} \quad \text{ผลที่ได้} = 1$$

$$y,z \quad \text{ลงคะแนน} \quad \text{ใช่} \quad \text{ผลที่ได้} = 1$$

$$x,y,z \quad \text{ลงคะแนน} \quad \text{ใช่} \quad \text{ผลที่ได้} = 1$$

ดังนั้นวงจรจะเกี่ยวข้องกับผลที่ได้และการบวก นั่นคือ $xy+xz+yz$

(เพราะกรณีใดกรณีหนึ่งเกิดขึ้นก็ได้) ■

ตัวอย่างที่ 2.14 การควบคุมการเปิดปิดไฟดวงเดียวกัน อาจจะมีสวิตช์อยู่ตามที่ตั้งต่าง ๆ เช่น ชั้นบนกับชั้นล่าง สวิตช์แต่ละตัวก็สามารถจะเปิดปิดไฟได้อย่างอิสระ จงออกแบบวงจรซึ่งมีสวิตช์ 2 ตัวควบคุมไฟดังกล่าว

วิธีทำ มีสวิตช์ 2 ตัวคือ x,y

$$\text{ให้ } F(x,y) = 1 \quad \text{ไฟติด} \quad (\text{ติด} = 1 \text{ และดับ} = 0)$$

$$\text{ถ้าเลือก } F(1,1) = 1 \quad (x \text{ และ } y = \text{ไฟติด})$$

$$\therefore \text{ถ้าปิด } x \text{ ไฟต้องดับ} \quad \text{นั่นคือ } F(0,1) = 0$$

$$\text{หรือปิด } y \text{ ไฟต้องดับ} \quad \text{นั่นคือ } F(1,0) = 0$$

ขณะที่ไฟดับ การเปิดปิด x,y จะต้องได้ไฟติด จะได้ 2 สถานะ

คือ $F(1,1)$ หรือ $F(0,0)=1$ แสดงดังตารางที่ 2.9

∴ จะได้ตารางค่า F (ตารางที่ 2.9) ที่ต้องการคือ $F(x,y)$ จะมีพจน์สั้น
2 พจน์บวกกัน

$$\therefore F(x,y) = xy + \bar{x}\bar{y}$$

ตารางที่ 2.9 แสดงค่าความจริงของ $xy + \bar{x}\bar{y}$

x	y	F(x,y)
1	1	1
0	1	0
1	0	0
0	0	1

ถ้าขยายการควบคุมไฟเป็น 3 จุดโดยสวิตช์ x,y,z ต้องการ $F(x,y,z)$

ถ้าให้ $F(1,1,1) = 1$ (ไฟติด) ขณะไฟติด การปิดตัวใดตัวหนึ่งไฟต้องดับ

$$\therefore F(0,1,1) = F(1,0,1) = F(1,1,0) = 0$$

ขณะไฟดับ การเปลี่ยนแปลงสถานะของสวิตช์ตัวใดตัวหนึ่งไฟต้องติด

$$\therefore F(0,0,1) = F(1,0,0) = F(0,1,0) = 1 \text{ ดังตารางที่ 2.10}$$

ถ้าเปลี่ยนแปลงสถานะของ Z เป็น 0 ไฟต้องดับ

$$\therefore F(0,0,0) = 0$$

ได้ตารางค่าของ F คือ $F(x,y,z) = xyz + x\bar{y}\bar{z} + x\bar{y}z + \bar{x}\bar{y}z$

ตารางที่ 2.10 แสดงค่าความจริงของ $xyz+x\bar{y}\bar{z}+x\bar{y}z+\bar{x}yz$

x	y	z	F(x,y,z)
1	1	1	1
1	1	0	0
1	0	1	0
1	0	0	1
0	1	1	0
0	1	0	1
0	0	1	1
0	0	0	0

2.8.3 วงจรบวก

ในระบบคอมพิวเตอร์ทั่วไปจะแทนเลขจำนวนเต็มด้วยเลขฐานสอง ดังนั้นวงจรบวกเลขฐานสองจึงมีใช้ในหน่วยประมวลผล หากพิจารณาจากการสร้างวงจรใช้ในการบวก x กับ y เมื่อกำหนดให้

$$x,y = \begin{cases} 0 \\ 1 \end{cases} \text{ ผลลัพธ์} = C \text{ และ } S$$

$$\text{เมื่อ } S = \text{บิตผลรวม}$$

$$C = \text{บิตตัวทด}$$

วงจรบวกแบ่งการออกแบบวงจรเป็น 2 รูปแบบคือวงจรตัวบวกครึ่ง (half adder) และวงจรตัวบวกเต็ม (full adder)

2.8.3.1 ตัวบวกครึ่งเป็นการเริ่มต้นการออกแบบวงจรด้วยการบวก 2 บิต โดยไม่คำนึงถึงตัวทดจากการบวกก่อนหน้านี้ จากตารางที่ 2.11 จะได้ $C = xy$ และ $S = x\bar{y} + \bar{x}y$ หรือ $S = (x+y)(\bar{xy})$

ตารางที่ 2.11 ตารางความสัมพันธ์ของข้อมูลเข้าและออกจากวงจรตัวบวกครึ่ง

Input		output	
x	y	S	C
1	1	0	1
1	0	1	0
0	1	1	0
0	0	0	0

2.8.3.2 ตัวบวกเต็มจะต้องคำนึงถึงตัวทดด้วยค่ารับเข้า สำหรับตัวบวกเต็มประกอบ

ด้วย x, y และตัวทด C_i ส่วนผลลัพธ์จะได้จากการบวกบิต S และตัวทด C_{i+1} โดย $S =$

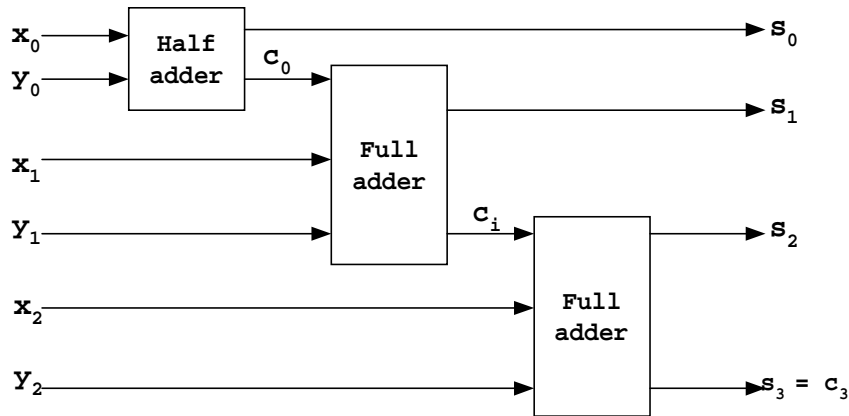
$xyC_i + x\bar{y}C_i + \bar{x}yC_i + \bar{x}\bar{y}C_i$ และ $C_{i+1} = xyC_i + xyC_i + x\bar{y}C_i + \bar{x}yC_i$ มีค่าดังตารางที่ 2.12

ตารางที่ 2.12 ตารางความสัมพันธ์ของข้อมูลเข้าและออกจากวงจรตัวบวกเต็ม

x	y	C_i	S	C_{i+1}
1	1	1	1	1
1	1	0	0	1
1	0	1	0	1
1	0	0	1	0
0	1	1	0	1
0	1	0	1	0
0	0	1	1	0
0	0	0	0	0

จากฟังก์ชันบูลีนข้างต้น สามารถเขียนรูปวงจรถัดได้ โดยพิจารณาการสร้างตัวบวกเต็ม และตัวบวกครึ่ง จาก โดยใช้ตัวบวกครึ่งเพื่อบวก 3 บิต ดังรูปที่ 2.5

$$(x_2x_1x_0)_2 + (y_2y_1y_0)_2 \longrightarrow (s_3s_2s_1s_0)_2$$



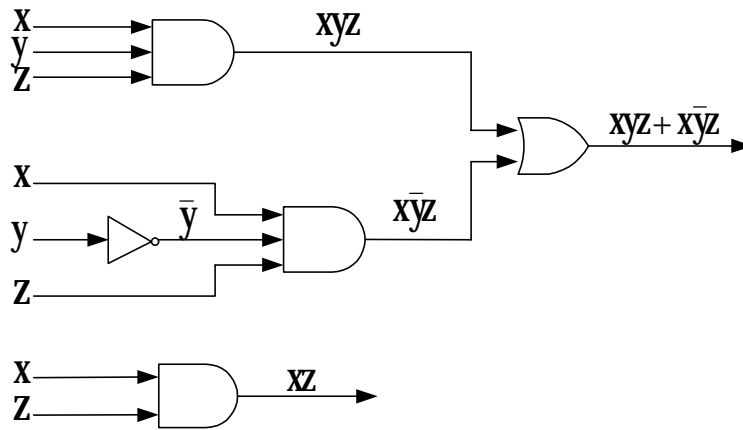
รูปที่ 2.5 ทรูปร่างจรวัวบวกเต็มและตัวบวกครึ่งจากการบวก 3 บิต

2.8.4 การลดรูปวงจร

ประสิทธิภาพของวงจร ขึ้นอยู่กับจำนวนเกตและการจัดรูปวงจร โดยวงจรที่มีจำนวนเกตดำเนินการน้อยจะเสียค่าใช้จ่ายน้อย และมักจะใช้เนื้อที่น้อยตามไปด้วย ดังนั้นจึงต้องคำนึงถึงการลดรูปวงจร โดยพิจารณาจากนิพจน์บูลีนของฟังก์ชันบูลีนที่ใช้ในการออกแบบวงจร หากรวมนิพจน์บางนิพจน์ผลบวกของผลคูณได้ จะทำให้มีประโยชน์ในการลดรูปของวงจรได้เช่นกัน พิจารณาได้จากตัวอย่างนิพจน์บูลีนต่อไปนี้

$$\begin{aligned}xyz + x\bar{y}z &= y + \bar{y}(xz) \\ &= 1 \cdot (xz) \\ &= xz\end{aligned}$$

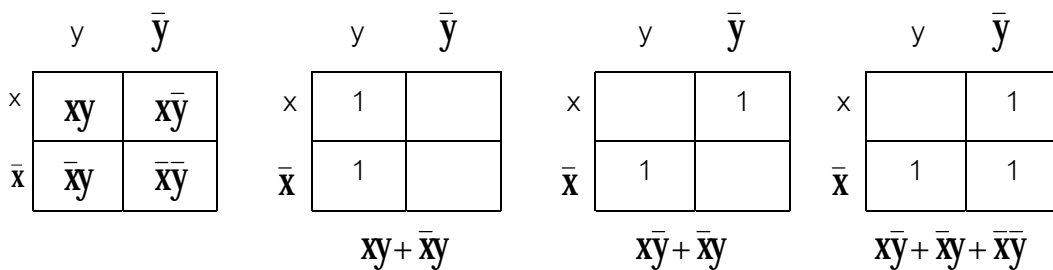
ซึ่งแสดงให้เห็นว่าฟังก์ชัน $xyz + x\bar{y}z$ และ xz ให้ผลลัพธ์เหมือนกัน สามารถแสดงแบบวงจร ได้ดังรูปที่ 2.6



รูปที่ 2.6 วงจร 2 แบบแต่ให้ผลเหมือนกัน

2.8.4.1 แผนภาพคาร์นอร์จ (Karnaugh map) เป็นวิธีการพื้นฐานที่นิยมใช้ทั่วไปในการลดรูปนิพจน์บูลีน โดยใช้หลักการทางกราฟิก ประกอบด้วยการใช้ตาราง 2 มิติ โดยแต่ละสดมภ์ระบุชื่อนิพจน์สั้น แต่ละแถวระบุตัวแปรบูลีน ซึ่งถ้าพจน์สั้นที่เกิดจากผลคูณของตัวแปรในแถวและสดมภ์ ปรากฏในนิพจน์บูลีนก็จะใส่ 1 ไว้ในตำแหน่งที่สอดคล้องกัน ดังตัวอย่างที่ 2.15 แผนภาพคาร์นอร์จสำหรับ 2 ตัวแปร

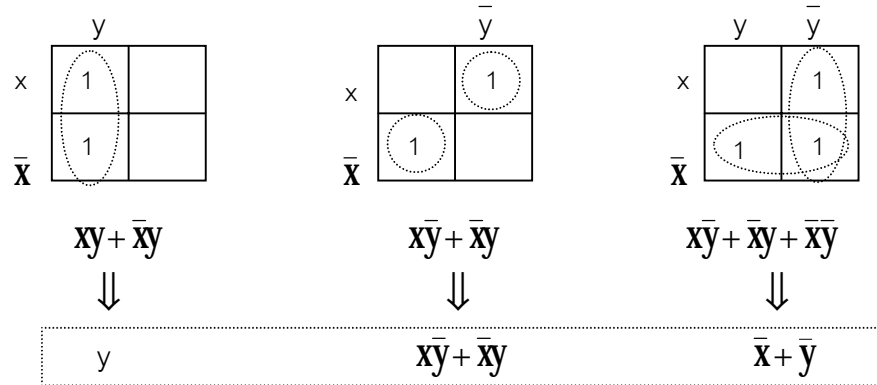
ตัวอย่างที่ 2.15 การลดรูปนิพจน์บูลีนดังรูปที่ 2.7



รูปที่ 2.7 การจัดกลุ่มการลดรูปที่ต่อกัน

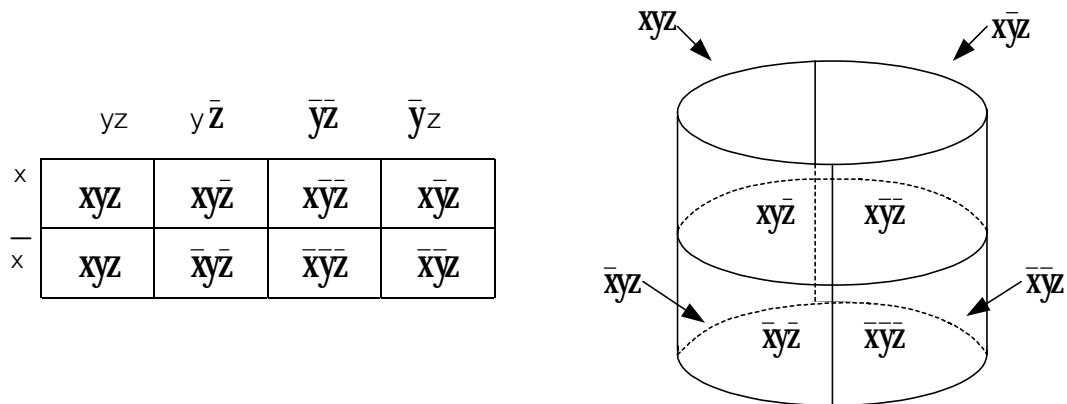
การลดรูปนิพจน์บูลีนโดยใช้แผนภาพคาร์นอร์จ ทำได้โดยจัดกลุ่มการลดรูปที่ต่อกัน (ต่างกันเพียง 1 สัญพจน์) ดังตัวอย่างที่ 2.16 และตัวอย่างที่ 2.17

ตัวอย่างที่ 2.16 ใช้แผนภาพคาร์นอร์ลดรูปวงจรรูปที่ 2.8



รูปที่ 2.8 การลดรูปนิพจน์บูลีนโดยใช้แผนภาพคาร์นอร์

ตัวอย่างที่ 2.17 แผนภาพคาร์นอร์สำหรับ 3 ตัวแปรดังรูปที่ 2.9



รูปที่ 2.9 แผนภาพคาร์นอร์สำหรับ 3 ตัวแปร

สี่เหลี่ยม จะอยู่ติดกัน ถ้า

สี่เหลี่ยมที่ติดกัน 2 อัน	สามารถรวมเป็น	ผลคูณของสัญญาณ 2 ตัว
ติดกัน 4 อัน (2x2, 4x1)	สามารถรวมเป็น	สัญญาณเดียว
ติดกัน 8 อัน	สามารถรวมเป็น	ไม่มีสัญญาณ และฟังก์ชัน

การใช้แผนภาพคาร์นอร์เพื่อรวมกลุ่มของพจน์ให้มากที่สุดเท่าที่จะทำได้ เพื่อให้มีปริมาณพจน์น้อยลง

ตัวอย่างที่ 2.18 จงใช้ แผนภาพคาร์นอร์ลดรูปนิพจน์บูลีนต่อไปนี้
วิธีทำ

a) $xy\bar{z} + x\bar{y}z + \bar{x}yz + \bar{x}\bar{y}\bar{z}$

	yz	$y\bar{z}$	$\bar{y}z$	$\bar{y}\bar{z}$
x		1	1	
\bar{x}	1		1	

\therefore ทำให้อยู่รูปแบบง่ายได้เป็น $x\bar{z} + \bar{y}z + \bar{x}yz$

b) $x\bar{y}z + x\bar{y}\bar{z} + \bar{x}yz + \bar{x}y\bar{z}$

	yz	$y\bar{z}$	$\bar{y}z$	$\bar{y}\bar{z}$
x			1	1
\bar{x}	1		1	1

\therefore ทำให้อยู่รูปแบบง่ายได้เป็น $\bar{y} + \bar{x}z$

c) $xyz + xy\bar{z} + x\bar{y}z + x\bar{y}\bar{z} + \bar{x}yz + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}z$

	yz	$y\bar{z}$	$\bar{y}z$	$\bar{y}\bar{z}$
x	1	1	1	1
\bar{x}	1		1	1

\therefore ทำให้อยู่รูปแบบง่ายได้เป็น $x + \bar{y} + z$

2.8.1.2 หลักการของควินแมคคัลสกี (the Quine–McCluskey method) เป็นอีกวิธีการหนึ่งที่ใช้ในการลดรูปนิพจน์ของฟังก์ชันบูลีน ถูกคิดค้นในปี ค.ศ. 1950 โดย วิลลาร์ด แวน ควิน (Willard Van Quine) และ เอ็ดเวิร์ด เจ. แมคคัลสกี (Edward J. McCluskey) (Rosen, 1995, p.638) หลักการของควินแมคคัลสกีประกอบด้วย 2 ส่วนคือ ส่วนที่หนึ่งคือการหาพจน์ที่เป็นตัวเลือกเพื่อรวมผลผลิตของบูลีนย่อย ๆ และส่วนที่สองคือการตัดสินใจว่าผลผลิตบูลีนใดถูกใช้แน่นอน ตัวอย่างของการทำงานแสดงดังตัวอย่างที่ 2.19

ตัวอย่างที่ 2.19 หลักการของควินและแมคคัลสกี ในการลดรูป $xyz + x\bar{y}z + \bar{x}yz + \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}\bar{y}\bar{z}$
วิธีทำ

1. ขั้นแรกแทนด้วยสายของบิต เช่น กำหนดให้เป็น 1 เมื่อ x มีผลบวก และกำหนดเป็น 0 เมื่อ x มีผลต่าง เป็นต้น จากนั้นจัดกลุ่มตามจำนวนของบิต 1 โดยพจน์ที่จะสามารถรวมกันได้จะมีจำนวนบิต 1 ต่างกันอยู่ 1 เสมอ ดังตารางที่ 2.13

ตารางที่ 2.13 การแทนพจน์สั้นด้วยสายของบิต

พจน์สั้น	สายของบิต	จำนวนนับบิต 1
xyz	111	3
$\bar{x}yz$	101	2
$\bar{x}\bar{y}z$	011	2
$\bar{x}\bar{y}\bar{z}$	001	1
$\bar{x}\bar{y}\bar{z}$	000	0

2. ขั้นที่ 2 ให้จัดกลุ่มทีละ 2 พจน์สำหรับพจน์ที่ได้รับการจัดกลุ่มใด ๆ เป็นการลดรูปนิพจน์

3. ขั้นที่ 3 พิจารณาพจน์สั้นของผลคูณทุกตัวแปรที่เกิดจากการจัดกลุ่มในข้อ 2 โดยสร้างตารางซึ่งแถวจะบรรจุพจน์ และแต่ละสดมภ์กำหนดด้วยนิพจน์ที่ถูกจัดกลุ่มในแต่ละลำดับและพจน์ที่เหลืออยู่ที่ยังไม่ใช้รวมนิพจน์ในขั้นต่อนก่อนหน้านี้ ดังตารางที่ 2.14

ตารางที่ 2.14 การลดรูปนิพจน์ด้วยหลักการของควินและแมคคัลส์คี

ขั้นที่ 1		ขั้นที่ 2		ขั้นที่ 3	
พจน์	สายของบิต	พจน์	สายของบิต	พจน์	สายของบิต
1 xyz	111	(1,2) xz	1 - 1	(1,2,3,4) z	--1
2 $\bar{x}yz$	101	(1,3) yz	- 1 1		
3 $\bar{x}\bar{y}z$	011	(2,4) $\bar{y}z$	- 0 1		
4 $\bar{x}y\bar{z}$	001	(3,4) $\bar{x}z$	0 - 1		
5 $\bar{x}y\bar{z}$	000	(4,5) $\bar{x}\bar{y}$	0 0 -	(4,5) $\bar{x}\bar{y}$	00 -

หมายเหตุ '-' หมายถึง ค่าที่หายไป

นิพจน์ของพจน์สั้นจะเป็นผลบวกของผลคูณในนิพจน์เดิมที่ไม่มีการลดรูปนิพจน์

$$\therefore \text{ได้นิพจน์ของพจน์สั้น} = z + \bar{x}\bar{y}$$

2.9 สรุป

เนื่องจากระบบดิจิทัลทำงานเป็นไปตามกฎทางตรรกศาสตร์ ซึ่งสอดคล้องกับหลักการทางคณิตศาสตร์ที่ว่าด้วยตัวแปรที่มี 2 ค่าคือ 1 และ 0 ที่เรียกว่าพีชคณิตบูลีน สามารถนำเอาเซตของนิพจน์บูลีนมาจัดเพื่อแทนวงจรทางอิเล็กทรอนิกส์ และหากวงจรมีขนาดใหญ่และสลับซับซ้อนก็สามารถลดรูปวงจรถ่ายที่ทำงานสมบูรณ์แบบลงมาเป็นวงจรมีขนาดเล็กลงแต่ยังทำงานให้ผลลัพธ์เหมือนกันได้โดยอาศัยแผนภาพคาร์นอร์จ หรือหลักการของควินและแมคคัลส์คี

2.10 แบบฝึกหัดท้ายบท

1. จงพิสูจน์กฎการดูดซับ $x+xy = x$ โดยใช้สมมติฐานของบูลีน
2. จงหาจำนวนของฟังก์ชันบูลีนที่แตกต่างกันของ $F(x,y,z)$ ซึ่ง $F(\bar{x},\bar{y},\bar{z}) = F(x,y,z)$ สำหรับทุกค่าของตัวแปรบูลีน x,y , และ z
3. หาค่าผลรวมของส่วนขยายของฟังก์ชันบูลีนต่อไปนี้
 - 3.1 $F(x,y,z) = x + y + z$
 - 3.2 $F(x,y,z) = (x + z)y$
 - 3.3 $F(x,y,z) = x$
 - 3.4 $F(x,y,z) = x\bar{y}$
4. หาผลรวมของบูลีนที่มี x หรือ \bar{x} , y หรือ \bar{y} และ z หรือ \bar{z} ที่มีค่า 0 ถ้ากำหนดค่าดังนี้
 - 4.1 $x = y = 1, z = 0$
 - 4.2 $x = y = z = 0$
 - 4.3 $x = z = 0, y = 1$
5. จงสร้างวงจรรจาก ตัวกลับค่า, แอนด์เกต และ ออร์เกต ที่จะได้ผลลัพธ์ดังต่อไปนี้
 - 5.1 $\bar{x} + y$
 - 5.2 $\overline{(x + y)x}$
 - 5.3 $xyz + \bar{x}\bar{y}\bar{z}$
 - 5.4 $\overline{(x + z)(y + \bar{z})}$

6. จงเขียนแผนภาพคาร์นอจ์ของฟังก์ชัน 3 ตัวแปร โดยใส่ 1 ในตารางสี่เหลี่ยมที่แทน $\bar{x}y\bar{z}$
7. สมมติให้สมาคมมีสมาชิก 5 คน แต่สมชายและสมศักดิ์มักโหวตตรงข้ามกับสมศรี จงออกแบบวงจรที่ใช้ในการโหวตของสมาคมใช้ความสัมพันธ์ระหว่างการโหวต

เอกสารอ้างอิง

ประทีป บัญญัติสินพรัตน์. (2532). **ทฤษฎีและการทำงานของวงจรดิจิทัล เล่ม 1 (ฉบับปรับปรุงใหม่)**.

กรุงเทพฯ: สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้า วิทยาเขตเจ้าคุณทหารลาดกระบัง.

Johnsonbaugh, Richard, Date. (1984). *Discrete mathematics*. NY: Macmillan Publishing.

Rosen Kenneth H. (1995). *Discrete mathematics and its application* (3rd ed). Singapore:

McGraw-Hill.