

แผนบริหารการสอนประจำบทที่ 1

หัวข้อเนื้อหาประจำบท

1.1 ความนำ

1.2 ตรรกศาสตร์

1.2.1 ประพจน์

1.2.2 ประโยคเปิด

1.2.3 วลีบอกปริมาณ

1.2.4 นิเสธของวลีบอกปริมาณ

1.3 เซต

1.3.1 ผลคูณค่าที่เขียน

1.3.2 ตัวดำเนินการบนเซต

1.3.3 คุณสมบัติของเซต

1.3.4 ยูเนียนและอินเตอร์เซกชัน

1.3.5 การแทนเซตในคอมพิวเตอร์

1.3.6 พิชชีเซต

1.4 ฟังก์ชัน

1.4.1 ฟังก์ชันผกผัน และฟังก์ชันประกอบ

1.4.2 กราฟของฟังก์ชัน

1.4.3 ฟังก์ชันพิเศษลง และฟังก์ชันพิเศษขึ้น

1.5 อันดับและการหาผลรวม

1.5.1 อันดับ

1.5.2 การหาผลรวม

1.6 สัญลักษณ์โอใหญ่

วัตถุประสงค์เชิงพฤติกรรม

1. เพื่อให้ผู้ศึกษาทราบถึงพื้นฐานของการใช้เหตุผลทางด้านคณิตศาสตร์
2. เพื่อให้ผู้ศึกษาสามารถใช้ตัวดำเนินการทางตรรกศาสตร์ได้
3. เพื่อให้ผู้ศึกษาเกิดความเข้าใจเรื่องเซตและตัวดำเนินการบนเซต
4. เพื่อให้ผู้ศึกษาประยุกต์ใช้เซตและตรรกศาสตร์ในการวิเคราะห์ปัญหาเพื่อหาคำตอบได้
5. เพื่อให้ผู้ศึกษาสามารถอธิบายความสัมพันธ์ของฟังก์ชันและการดำเนินการในฟังก์ชัน

วิธีสอนและกิจกรรม

1. แบบบรรยายและสาธิตศึกษาจากเอกสารประกอบการสอน
2. ค้นคว้าเพิ่มเติมจากแหล่งทรัพยากรอื่น อาทิ อินเทอร์เน็ต
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 1

ตรรกศาสตร์ เซต และฟังก์ชัน

1.1 ความนำ

ในบทนี้จะครอบคลุมเนื้อหาที่สำคัญอยู่ 3 ส่วนคือ ตรรกศาสตร์ เซต และฟังก์ชัน ในส่วนของตรรกศาสตร์ จะเป็นพื้นฐานของการใช้เหตุผลทางด้านคณิตศาสตร์ โดยเน้นในเรื่องวลีบอกปริมาณ หากจะกล่าวถึงความสำคัญของตรรกศาสตร์ในทางวิทยาการคอมพิวเตอร์สามารถนำมาประยุกต์ใช้ทางด้านการออกแบบวงจรหรือชุดคำสั่งของเครื่องคอมพิวเตอร์ เนื่องจากในหน่วยประมวลผลของคอมพิวเตอร์จะมีหน่วยที่ใช้ในการเปรียบเทียบเชิงตรรก (logic unit) บรรจุอยู่ ดังนั้นผู้ที่มีความเข้าใจต่อองค์นี้จึงสามารถเขียนโปรแกรมภาษาคอมพิวเตอร์ได้ดี ในส่วนของเซตจะเป็นที่มาของหลักการรวมเข้าแยกออก ซึ่งจะทำให้ผู้เรียนสามารถวิเคราะห์โจทย์เพื่อนำมาใช้ในการเขียนโปรแกรมภาษาคอมพิวเตอร์ได้ง่าย ถูกต้อง และมีประสิทธิภาพ ส่วนสุดท้ายของบทนี้จะกล่าวถึงฟังก์ชัน เน้นหนักทางด้านความสัมพันธ์ซึ่งจะทำให้ผู้เรียนสามารถวิเคราะห์ปัญหาและสรุปขั้นตอนในการแก้ปัญหาได้ดีขึ้น

1.2 ตรรกศาสตร์

ตรรกศาสตร์ (logic) เป็นศาสตร์ที่ว่าด้วยเหตุผล สามารถนำมาใช้ในชีวิตประจำวันในเรื่องของการตรวจสอบความสมเหตุสมผล ทั้งในด้านการกระทำ คำพูดหรือการอ่าน ชนิดของข้อความ (statement) ที่ใช้ในตรรกศาสตร์ มี 3 ประเภทดังต่อไปนี้

1.2.1 ประพจน์

ประพจน์ (proposition) คือประโยคบอกเล่ามีค่าความจริง (truth value) ที่แน่นอน (เป็นจริงหรือเท็จเท่านั้น) ดังนั้นประโยคคำถาม หรือประโยคอุทานจึงไม่เป็นประพจน์ หากค่าความจริงในตารางค่าความจริงเป็นจริงทั้งหมดเรียกว่าทอโตโลยี (tautology) ส่วนค่าความจริงในตารางค่าความจริงเป็นเท็จทั้งหมดเรียกว่าคอนทราดิคชัน (contradiction)

ตัวอย่างที่ 1.1 ประโยคบอกเล่าทั้งหมดนี้ข้อใดเป็นประพจน์

(ก) เมืองหลวงของประเทศไทยคือกรุงเทพฯ

(ข) $1+1 = 2$

(ค) รุ่งกินน้ำมี 7 สี

(ง) $2+2 = 3$

(จ) ศรรามไปกินข้าวกับเรามั้ย

(ฉ) $X+1 = 2$

วิธีทำ ข้อ (ก) ถึง (ค) เป็นประพจน์มีค่าความจริงเป็นจริง

ข้อ (ง) เป็นประพจน์มีค่าความจริงเป็นเท็จ

ส่วนในข้อ (จ) และ (ฉ) ไม่เป็นประพจน์

สัญลักษณ์ นิยมใช้ p, q, r แทนประพจน์

นิยามที่ 1.1 ให้ p เป็นประพจน์ มันจะมีกรณีที่ไม่เป็น p เรียกว่านิเสธ (negation) ของ p เขียนแทนด้วย $\neg p$ อ่านว่า น็อตพี (not p) มีค่าความจริงดังตารางที่ 1.1

ตัวอย่างที่ 1.2 จงหา นิเสธของ “วันนี้เป็นวันศุกร์”

วิธีทำ คำตอบคือ “มันไม่จริงที่วันนี้เป็นวันศุกร์”

หรือแทนง่าย ๆ ว่า “วันนี้ไม่ใช่วันศุกร์”

ตารางที่ 1.1 ตารางค่าความจริงสำหรับนิเสธของประพจน์

p	$\neg p$
T	F
F	T

นิยามที่ 1.2 ให้ p และ q เป็นประพจน์ ประพจน์ p,q ที่เชื่อมกันด้วย “และ” แทนด้วยสัญลักษณ์ $p \wedge q$ เรียกว่า คอนจันชัน (conjunction) ของ p และ q ซึ่งจะมีค่าความจริงเป็นจริง เมื่อ p และ q เป็นจริงทั้งคู่เท่านั้น นอกนั้นจะมีค่าความจริงเป็นเท็จ ดังตารางที่ 1.2

ตารางที่ 1.2 แสดงค่าความจริงของ $p \wedge q$

p	q	$p \wedge q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

กรุงเทพอยู่ภาคกลาง และ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคกลาง และ $1+1 < 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ และ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ และ $1+1 < 1$

นิยามที่ 1.3 ให้ p และ q เป็นประพจน์ ประพจน์ p,q ที่เชื่อมกันด้วย “หรือ” แทนด้วยสัญลักษณ์ $p \vee q$ เรียกว่า ดิสจันชัน (disjunction) ของ p หรือ q ซึ่งจะมีค่าความจริงเป็นเท็จ เมื่อ p และ q เป็นเท็จทั้งคู่เท่านั้น นอกนั้นจะมีค่าความจริงเป็นจริง ดังตารางที่ 1.3

ตารางที่ 1.3 แสดงค่าความจริงของ $p \vee q$

p	q	$p \vee q$
T	T	T
T	F	T
F	T	T
F	F	F

กรุงเทพอยู่ภาคกลาง หรือ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคกลางหรือ $1+1 < 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ หรือ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ หรือ $1+1 < 1$

นิยามที่ 1.4 ให้ p และ q เป็นประพจน์ ประพจน์ p, q ที่เชื่อมกันด้วย “เอกซคลูซีฟออร์” แทนด้วยสัญลักษณ์ $p \oplus q$ เรียกว่า เอกซคลูซีฟออร์ (exclusive or) ของ p XOR q ซึ่งจะมีค่าความจริงเป็นเท็จ เมื่อ p และ q มีค่าความจริงเหมือนกัน และเป็นจริงเมื่อ p และ q มีค่าความจริงต่างกัน ดังตารางที่ 1.4

ตารางที่ 1.4 แสดงค่าความจริงของ $p \oplus q$

p	q	$p \oplus q$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

นิยามที่ 1.5 ให้ p และ q เป็นประพจน์ ประพจน์ p, q ที่เชื่อมกันด้วย “ถ้า..แล้ว” แทนด้วยสัญลักษณ์ $p \rightarrow q$ เรียกว่า อิมพลีเคชัน (implication) ของ ถ้า p แล้ว q ซึ่งจะมีค่าความจริงเป็นเท็จ เมื่อ p เป็นจริงและ q เป็นเท็จเท่านั้น นอกนั้นจะมีค่าความจริงเป็นจริง ดังตารางที่ 1.5

ตารางที่ 1.5 แสดงค่าความจริงของ $p \rightarrow q$

p	q	$p \rightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

ถ้ากรุงเทพฯอยู่ภาคกลาง แล้ว $1+1 > 1$

ถ้ากรุงเทพฯอยู่ภาคกลาง แล้ว $1+1 < 1$

ถ้ากรุงเทพฯอยู่ภาคเหนือ แล้ว $1+1 > 1$

ถ้ากรุงเทพฯอยู่ภาคเหนือ แล้ว $1+1 < 1$

นิยามที่ 1.6 ให้ p และ q เป็นประพจน์ ประพจน์ p, q ที่เชื่อมกันด้วย “ก็ต่อเมื่อ” แทนด้วยสัญลักษณ์ $p \leftrightarrow q$ เรียกว่า ไบคอนดิชันแนล (biconditional) ของ p ก็ต่อเมื่อ q ซึ่งจะมีค่าความจริงเป็นจริง เมื่อ p และ q มีค่าความจริงเหมือนกัน และเป็นเท็จเมื่อ p และ q มีค่าความจริงต่างกัน ดังตารางที่ 1.6

ตารางที่ 1.6 แสดงค่าความจริงของ $p \leftrightarrow q$

p	q	$p \leftrightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T

กรุงเทพอยู่ภาคกลาง ก็ต่อเมื่อ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคกลาง ก็ต่อเมื่อ $1+1 < 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ ก็ต่อเมื่อ $1+1 > 1$

กรุงเทพอยู่ภาคเหนือ ก็ต่อเมื่อ $1+1 < 1$

สามารถสรุปประพจน์และตัวเชื่อม (connective) เพื่อหาค่าความจริงได้ ดังตารางที่ 1.7

ตารางที่ 1.7 แสดงค่าความเป็นจริงทางตรรกศาสตร์

ประพจน์		ตัวเชื่อมและ	ตัวเชื่อมหรือ	ตัวเชื่อมถ้า..แล้ว	ตัวเชื่อมก็ต่อเมื่อ	นิเสธ
P	Q	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \rightarrow Q$	$P \leftrightarrow Q$	$\neg P$
T	T	T	T	T	T	F
T	F	F	T	F	F	F
F	T	F	T	T	F	T
F	F	F	F	T	T	T

1.2.2 ประโยคเปิด

ประโยคเปิดคือประโยคที่มีตัวแปรและเมื่อแทนตัวแปรด้วยสมาชิกของเอกภพสัมพัทธ์ (universe) แทนด้วยสัญลักษณ์ U ประโยคเปิดใดก็ตามจะต้องมีค่าความจริงที่แน่นอน

สัญลักษณ์ นิยมใช้ $P(x)$, $P(x,y)$, $Q(x,y,z)$ แทนประโยคเปิดที่มีตัวแปรในวงเล็บ และเมื่อแทนตัวแปรด้วยสมาชิกตัวหนึ่ง ๆ ของเอกภพสัมพัทธ์ จะใช้สัญลักษณ์ $P(x)$ สำหรับ 1 ตัวแปร $Q(x,y,z)$ สำหรับ 3 ตัวแปร

ตัวอย่างที่ 1.3 ให้ $P(x)$ แทน $x < 5$ สำหรับ $U = \{-1, 5, 6\}$

วิธีทำ จะได้ $P(-1)$ แทน $-1 < 5$ ซึ่งมีค่าความจริงเป็นจริง

$P(6)$ แทน $6 < 5$ ซึ่งมีค่าความจริงเป็นเท็จ

ตัวอย่างที่ 1.4 ให้ $Q(x)$ แทน “เขาเป็นผู้หญิง” สำหรับ $U = \{x | x \text{ เป็นคน} \}$

วิธีทำ $Q(\text{จินตรา})$ แทน “จินตรา เป็นผู้หญิง” ซึ่งเป็นจริง

$Q(\text{สันติสุข})$ แทน “สันติสุข เป็นผู้หญิง” ซึ่งเป็นเท็จ

1.2.3 วลีบอกปริมาณ

วลีบอกปริมาณ (quantification) คือสิ่งที่บอกขีดจำกัดของสมาชิกในเอกภพสัมพัทธ์ของตัวแปร เมื่อเติมประโยคเปิดด้วยวลีบอกปริมาณ จะเป็นประพจน์ทันที ประโยคเปิดมี 2 ชนิดคือ

(1) สำหรับทุกค่าที่ $x \in U \dots$ (for all) ใช้สัญลักษณ์ $\forall x[P(x)]$

(2) มีบางค่าที่ $x \in U \dots$ (for some) ใช้สัญลักษณ์ $\exists x[P(x)]$

ตัวอย่างที่ 1.5 ให้ $P(x,y)$ แทน $x + y = y + x$ จงหาค่าความจริงของ $\forall x \forall y P(x,y)$

วิธีทำ $\because x + y = y + x$ สำหรับทุก $x, y \in \mathbb{R}$

$\therefore P(x,y) = T$ สำหรับทุก $x, y \in \mathbb{R}$

$\therefore \forall x \forall y P(x,y) = T$

ตัวอย่างที่ 1.6 ให้ $Q(x,y)$ แทน $x + y = 0$ จงหาค่าความจริงของ $\exists y \forall x Q(x,y)$

และ $\forall x \exists y Q(x,y)$

วิธีทำ $\exists y \forall x Q(x,y)$ มี y บางตัวที่ทำให้ $Q(x,y) = T$ ทุกค่าของ x ซึ่งไม่

จริง $\therefore \exists y \forall x Q(x,y) = F$

$\forall x \exists y Q(x,y)$ ทุกค่าของ x จะมี y ซึ่งทำให้ $Q(x,y) = T$

$\therefore \forall x \exists y Q(x,y) = T$ โดยการเลือก $y = -x$

หมายเหตุ ลำดับก่อนหลังของวลีบอกปริมาณมีความสำคัญสำคัญตัวอย่างเช่น

$$\exists x \forall y P(x,y) \not\leftrightarrow \forall y \exists x P(x,y)$$

เว้นแต่จะ เป็น \forall หรือ \exists ทั้งคู่คือ

$$\exists x \exists y \leftrightarrow \exists y \exists x \quad \text{หรือ} \quad \forall x \forall y \leftrightarrow \forall y \forall x$$

กฎเกณฑ์ที่ใช้บ่อย ๆ สรุปได้ดังตารางที่ 1.8

ตารางที่ 1.8 แสดงค่าความจริงของวลีบอกปริมาณสำหรับ 2 ตัวแปร

ประพจน์	เป็นจริงเมื่อ	เป็นเท็จเมื่อ
$\forall x \forall y P(x,y)$ $\forall y \forall x P(x,y)$	$P(x,y) = T$ ทุก ๆ x,y	มีอย่างน้อย 1 คู่ (x,y) ที่ทำให้ $P(x,y) = F$
$\forall x \exists y P(x,y)$	ทุกค่าของ x จะมี y ที่ $P(x,y) = T$	มี x ที่ทำให้ $P(x,y) = F$ ทุกๆ ค่าของ y
$\exists x \forall y P(x,y)$	มี x ที่ทำให้ $P(x,y) = T$ ทุกๆ ค่าของ y	ทุกค่าของ x จะมี y ซึ่งทำให้ $P(x,y) = F$
$\exists x \exists y P(x,y)$ $\exists y \exists x P(x,y)$	มี (x,y) อย่างน้อย 1 คู่ที่ทำให้ $P(x,y) = T$	$P(x,y) = F$ ทุก ๆ (x,y)

ที่มา(Rosen, 1995, p.31)

ตัวอย่างที่ 1.7 ให้ $Q(x,y,z)$ แทน $x + y = z$ จงหาค่าความจริงของ $\forall x \forall y \exists z Q(x,y,z)$

วิธีทำ ทุกค่าของ x,y จะมี z ซึ่งทำให้ $x + y = z$ จริง

\therefore ค่าความจริง = T

แต่ $\exists z \forall x \forall y Q(z,y,z) = F$

■

ตัวอย่างที่ 1.8 ประพจน์มีผู้หญิงซึ่งเคยขึ้นเครื่องบิน 1 เทียบของทุกสายการบิน จงหาประโยคเปิดที่แทนประพจน์นี้ กำหนดให้ $P(w,f)$ แทนผู้หญิง w ขึ้นสายการบิน f และ $Q(f,a)$ แทนเที่ยวบิน f เป็นของสายการบิน a

วิธีทำ จะได้ประโยคเปิด $\exists w \forall a \exists f (P(w,f) \wedge Q(f,a))$
หรือ $\exists w \forall a \exists f R(w,f,a)$ เมื่อ $R(w,f,a) = w$ |

ตัวอย่างที่ 1.9 จงพิสูจน์นิยามของลิมิตโดยใช้วลีบอกปริมาณ

วิธีทำ $\lim_{x \rightarrow a} f(x)$ ทุก $\epsilon > 0$ จะมี $\delta > 0$
ซึ่งทำให้ $|f(x) - L| < \epsilon$ เมื่อ $0 < |x-a| < \delta$
 $\forall \epsilon \exists \delta \forall x (|x-a| < \delta \rightarrow |f(x) - L| < \epsilon)$ |

1.2.4 นิเสธของวลีบอกปริมาณ

ในบางกรณีประโยคสามารถหาส่วนกลับได้ด้วยการนิเสธของนิพจน์ ดังประโยคที่ว่า “นักเรียนทุกคนในชั้นเรียนลงเรียนวิชาดิสครีต” ซึ่งประโยคดังกล่าวสามารถสร้างประพจน์นี้ได้ดังนี้

$$\forall x P(x)$$

โดยที่ $P(x)$ แทนประโยค “ x มีการลงเรียนวิชาดิสครีต” ซึ่งหากมีส่วนกลับของประโยคนี้นี้คือ “ไม่ใช่ทุกกรณีที่นักเรียนทุกคนในชั้นเรียนวิชาดิสครีต” ซึ่งเท่ากับว่า “นักเรียนในชั้นเรียนบางคนอาจไม่ลงเรียนวิชาดิสครีต” ซึ่งสร้างประพจน์ด้วยนิเสธของวลีบอกปริมาณ (negation quantifiers) ได้ดังนี้

$$\exists x \neg P(x)$$

โดยประพจน์ข้างต้นอาจประพจน์ที่มีความสมมูล (equivalence) กันได้ดังนี้

$$\neg \forall x P(x) \leftrightarrow \exists x \neg P(x)$$

สามารถสรุปนิเสธของวลีบอกปริมาณได้ดังตารางที่ 1.9

ตารางที่ 1.9 ตัวอย่างของนิเสธวลีบอกปริมาณ

ประพจน์	นิเสธ	ประพจน์เทียบเท่า
$\exists x P(x)$	$\neg \exists x P(x)$	$\forall x \neg P(x)$
$\forall x P(x)$	$\neg \forall x P(x)$	$\exists x \neg P(x)$

ที่มา(Rosen, 1995, p.33)

ตัวอย่างที่ 1.10 จากนิพจน์ " P เป็นคนรวย", "Q เป็นคนโง่", " R เป็นคนใจอวด"

จงเขียนวลีบอกปริมาณและสัญลักษณ์แทนประโยคต่อไปนี้

วิธีทำ (1) ไม่มีคนรวยเป็นคนโง่ จะได้ $\forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x))$ (2) คนโง่ทุกคนเป็นคนใจอวด จะได้ $\forall x(Q(x) \rightarrow R(x))$ (3) ไม่มีคนรวยเป็นคนใจอวด จะได้ $\forall x(P(x) \rightarrow \neg R(x))$ ■

1.3 เซต

เซต (set) เป็นภาษาคณิตศาสตร์ที่ใช้เรียกสิ่งต่างที่รวมอยู่กันเป็นกลุ่ม โดยสิ่งที่อยู่ในเซตจะเรียกว่า สมาชิก (element) ของเซต ซึ่งสมาชิกต้องระบุการเป็นสมาชิกของเซตนั้น ๆ อย่างชัดเจนได้ อาทิ เซตของหนุ่มที่หล่อที่สุดในโลก ไม่ได้ถือว่าเป็นเซต เพราะไม่สามารถระบุสมาชิกที่ชัดเจนได้ และเซตของเลขจำนวนเต็ม ที่สอดคล้องกับสมการ $X^2 - X - 2 = 0$ ถือว่าเป็นเซต มีสมาชิกภายในเซต คือ -1 กับ 2 เป็นต้น

สัญลักษณ์ นิยมใช้อักษรตัวใหญ่ A,B,C,...แทนชื่อของเซต และนิยมใช้อักษรตัวเล็ก a,b,c,... แทนสมาชิกภายในเซตโดยสมาชิกของเซตจะอยู่ภายใต้เครื่องหมายวงเล็บปีกกา { } และคั่นระหว่างสมาชิกแต่ละสิ่งด้วย , (คอมมา)

ตัวอย่างที่ 1.11 เซต A มีสมาชิกคือ a,b และ c

วิธีทำ $A = \{a,b,c\}$

เซต V ซึ่งประกอบด้วยสระของภาษาอังกฤษ

วิธีทำ $V = \{a,e,i,o,u\}$

เซต O เป็นเซตของจำนวนเต็มบวกที่น้อยกว่า 10

วิธีทำ $O = \{1,3,5,7,9\}$

เซต A ที่อาจจะมีสมาชิกที่มีคุณสมบัติที่สอดคล้องกันอาทิ

วิธีทำ $A = \{a,b,0,2,John\}$

เซต A ที่ค่าของเลขจำนวนเต็มบวกที่น้อยกว่า 100

วิธีทำ $A = \{1,2,3, \dots, 99\}$

นิยามที่ 1.7 เซต A จะเท่ากับ B ก็ต่อเมื่อสมาชิกทุกตัวของ A เป็นสมาชิกของ B และสมาชิกทุกตัวของ B เป็นสมาชิกของ A

ตัวอย่างที่ 1.12 กำหนดให้ $A = \{3,5,1\}$ และ $B = \{1,3,3,3,5\}$ จงพิสูจน์ว่า $A = B$

วิธีทำ จัดเรียงเซต $A = \{3,5,1\} = \{1,3,5\}$

ตัดตัวซ้ำเซต $B = \{1,3,3,3,5\} = \{1,3,5\}$

$\therefore A = B$

ข้อสังเกต เซตอาจจะแทนโดยใช้วิธีบอกคุณสมบัติของสมาชิกแทนการแจกสมาชิก เช่น

$O = \{x|x \text{ เป็นสมาชิกของเลขจำนวนเต็มบวกที่น้อยกว่า } 10\}$

$R = \{x|x \text{ เป็นสมาชิกของเลขจำนวนจริง}\}$

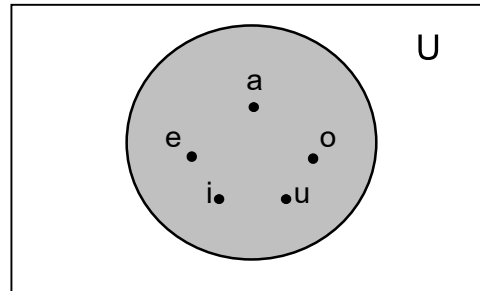
หรือ เซตอาจจะแทนด้วยแผนภาพของเวนน-ออยเลอร์ (Venn-Euler diagram)

ดังรูปที่ 1.1 โดยกำหนดให้

เอกภพสัมพัทธ์ แทนด้วย สี่เหลี่ยม

เซต แทนด้วย วงกลม

สมาชิกของเซต แทนด้วย จุดภายในวงกลม



รูปที่ 1.1 เขียนแผนภาพของเวรน์แทนเซตของสระในภาษาอังกฤษ
ที่มา(Rosen, 1995, p.41)

สัญลักษณ์ เกี่ยวกับการเป็นสมาชิกของเซต

a เป็นสมาชิกของ A แทนด้วย $a \in A$

a ไม่เป็นสมาชิกของ A แทนด้วย $a \notin A$

เซตว่าง (empty set, null set) แทนด้วย $\emptyset, \{\}$

นิยามที่ 1.8 A เป็นสับเซต (subset) ของ B (แทนด้วยสัญลักษณ์ $A \subseteq B$) ก็ต่อเมื่อ ทุกสมาชิกของ A เป็นสมาชิกของ B

$A \subseteq B$ ก็ต่อเมื่อ $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$ เป็นจริง

$\emptyset \subseteq S$ ทุก ๆ เซต $\because x \in \emptyset \rightarrow x \in S$ เป็นจริงเสมอ

นิยามที่ 1.9 A จะเป็นสับเซตแท้ (proper subset) ของ B (แทนด้วยสัญลักษณ์ $A \subset B$) ก็ต่อเมื่อ $A \subseteq B$ แต่ $A \neq B$

นิยามที่ 1.10 เซตสองเซตใด ๆ อาทิเซต A และ B จะเท่ากันก็ต่อเมื่อ $A \subseteq B$ และ $B \subseteq A$

นิยามที่ 1.11 S เป็นเซตจำกัด (finite set) ถ้าสมาชิกของ S มีค่าต่าง ๆ กัน n ค่าและ n จะเรียกว่าคาร์ดินัลลิตี (cardinality) ของ S เขียนแทนด้วย $|S|$

ตัวอย่างที่ 1.13 $A = \{\text{จำนวนเต็มบวกที่น้อยกว่า } 10\} \rightarrow |A| = 5$

$S = \{\text{ตัวอักษรภาษาอังกฤษ}\} \rightarrow |S| = 26$

$|\emptyset| = 0$ |

นิยามที่ 1.12 S เป็นเซตอนันต์ (infinite set) ถ้า S ไม่เป็นเซตจำกัด

ตัวอย่างที่ 1.14 เซตต่อไปนี้ เป็นเซตอนันต์ เนื่องจากไม่สามารถบอกจำนวนสมาชิกในเซตได้

$A = \{\text{เซตของเลขจำนวนเต็ม}\}$

$B = \{\text{เซตของเลขจำนวนเฉพาะ}\}$ |

นิยามที่ 1.13 เพาเวอร์เซต (power set) ของ S จะเป็นเซตที่ประกอบด้วยสมาชิก ซึ่งเป็นสับเซตของ S ทั้งหมด เขียนแทนด้วย $P(S)$

$$P(S) = \{x \mid x \subseteq S\}$$

ตัวอย่างที่ 1.15 กำหนดให้เซต S มีสมาชิกคือ $\{a, b\}$ จงหาเพาเวอร์เซตของ S

วิธีทำ $P(S) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ |

ตัวอย่างที่ 1.16 กำหนดให้เซต S มีสมาชิกคือ $\{0, 1, 2\}$ จงหาเพาเวอร์เซตของ S

วิธีทำ $P(S) = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{2\}, \{0, 1\}, \{0, 2\}, \{1, 2\}, \{0, 1, 2\}\}$ |

ตัวอย่างที่ 1.17 จงหาเพาเวอร์เซตของเซตว่างและเพาเวอร์เซตของ $\{\emptyset\}$

วิธีทำ $P(\emptyset) = \{\emptyset\}$

$P(\{\emptyset\}) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$ |

หมายเหตุ ถ้าเซต S มีสมาชิกเท่ากับ n แล้ว เพาเวอร์เซตของเซต S จะมีค่าเท่ากับ 2^n ยกเว้น

$$P(\emptyset) = 2^0 = 1$$

1.3.1 ผลคูณคาร์ทีเซียน

ผลคูณคาร์ทีเซียน (cartesian products) เป็นการกำหนดความสัมพันธ์ของการจัดคู่ความสัมพันธ์ของเซต 2 เซตโดยมีสมาชิกของเซตที่ 1 (a_1, a_2, \dots, a_n) เรียงกัน ที่มี a_1 เป็นสมาชิกตัวที่ 1 a_2 เป็นสมาชิกตัวที่ 2, ..., a_n เป็นสมาชิกตัวที่ n และสมาชิกของเซตที่ 2 (b_1, b_2, \dots, b_n) จะเรียกว่าคู่อันดับ (ordered pair) ของ A กับ B และ $(a_1, a_2, \dots, a_n) = (b_1, b_2, \dots, b_n) \iff a_i = b_i$ โดยที่ $i := 1, 2, 3, \dots, n$ ทางคอมพิวเตอร์ใช้พิจารณาความสัมพันธ์ของสมาชิกกับงาน 2 กลุ่ม

นิยามที่ 1.14 ผลคูณคาร์ทีเซียน ของเซต A และ B จะเป็นเซตของคู่อันดับ (a, b) ทั้งหมด โดยที่

$$a \in A, b \in B \text{ นั่นคือ } A \times B = \{(a, b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$$

ตัวอย่างที่ 1.18 ให้ $A = \{1, 2\}$, $B = \{a, b, c\}$

$$\text{วิธีทำ } A \times B = \{(1, a), (1, b), (1, c), (2, a), (2, b), (2, c)\}$$

ตัวอย่างที่ 1.19 จงหาว่า $A \times B = B \times A$ หรือไม่

$$\text{วิธีทำ } \text{จากตัวอย่างที่ 1.18 } B \times A = \{(a, 1), (a, 2), (b, 1), (b, 2), (c, 1), (c, 2)\}$$

$$\text{ซึ่ง } (a, 1) \neq (1, a)$$

$$\therefore A \times B \neq B \times A$$

นิยามที่ 1.15 $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i \text{ สำหรับ } i = 1, 2, \dots, n\}$

ตัวอย่างที่ 1.20 กำหนดให้เซต $A = \{0, 1\}$, $B = \{1, 2\}$, $C = \{0, 1, 2\}$ หา $A \times B \times C$

$$\text{วิธีทำ } A \times B \times C = \{(0, 1, 0), (0, 1, 2), (0, 2, 0), (0, 2, 1), (0, 2, 2),$$

$$(1, 1, 0), (1, 1, 1), (1, 1, 2), (1, 2, 0), (1, 2, 1), (1, 2, 2)\}$$

ข้อสังเกต $A \times B = B \times A$ เมื่อเซต A และเซต B มีสมาชิกเหมือนกันทุกตัว

1.3.2 ตัวดำเนินการบนเซต

เซต 2 เซตที่นำมาประสมกันในทิศทางที่ต่างกัน ตัวอย่างเช่น กำหนดเซตของนักเรียนสาขาคอมพิวเตอร์ และเซตนักเรียนสาขาคณิตศาสตร์ในโรงเรียนแห่งหนึ่ง หากต้องการสร้างเซตนักเรียนใหม่ขึ้นที่ประกอบด้วยนักเรียนสาขาคอมพิวเตอร์หรือสาขาคณิตศาสตร์แล้ว พบว่าเซตนักเรียนใหม่อาจเป็นเซตของนักเรียนสาขาคอมพิวเตอร์และนักเรียนสาขาคณิตศาสตร์มารวมกัน หรืออาจเป็นเซตของนักเรียนสาขาคอมพิวเตอร์อย่างเดียว หรืออาจเป็นนักเรียนสาขาคณิตศาสตร์อย่างเดียวก็ได้ เป็นต้น จึงทำให้เกิดตัวดำเนินการบนเซตขึ้นประกอบด้วย ยูเนียน อินเตอร์เซกชัน ผลต่าง และส่วนเติมเต็ม

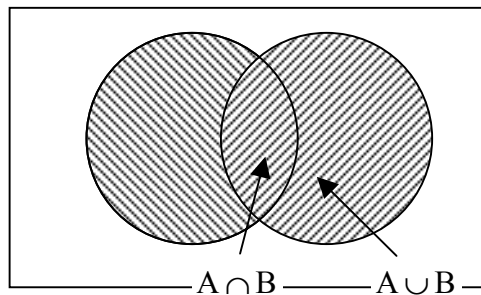
นิยามที่ 1.16 ยูเนียน (union) ของเซต A กับ B เขียน $A \cup B$ คือ

$$A \cup B = \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$$

อินเตอร์เซกชัน (intersection) ของเซต A กับ B เขียน $A \cap B$ คือ

$$A \cap B = \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$$

การยูเนียนและอินเตอร์เซกชัน แสดงเป็นแผนภาพเวนน์-ออยเลอร์ดังรูปที่ 1.2



รูปที่ 1.2 แสดงการยูเนียนและอินเตอร์เซกชัน

ตัวอย่างที่ 1.21 ถ้าเซต $A = \{1,3,5\}$ และเซต $B = \{5,6,7\}$

วิธีทำ $A \cup B = \{1,3,5,6,7\}$

$$A \cap B = \{5\} \text{ ซึ่งไม่เท่ากับ } \emptyset$$

$\therefore A$ และ B เป็นเซตที่มีตัวร่วม

นิยามที่ 1.17 $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$

นิยามที่ 1.18 ผลต่าง (difference) ของเซต A กับ B เขียนอยู่ในรูปแบบสัญลักษณ์ $A - B$ คือ

$$A - B = \{x \mid x \in A \wedge x \notin B\}$$

ส่วนเติมเต็ม (complement) ของเซต A เขียนอยู่ในรูปแบบสัญลักษณ์ \bar{A} คือ

$$\bar{A} = \{x \mid x \notin A\}$$

1.3.3 คุณสมบัติของเซต

เซตถูกนำไปใช้แก้ปัญหาในวิธีการที่แตกต่างกันได้ตามคุณสมบัติของเซตที่ได้รับ

การพิสูจน์แล้วดังตารางที่ 1.10

ตารางที่ 1.10 คุณสมบัติของเซต

สัญลักษณ์	ชื่อ
$A \cup \emptyset = A$ $A \cup U = U$	กฎเอกลักษณ์ (identity laws)
$A \cap U = U$ $A \cap \emptyset = \emptyset$	กฎการครอบงำ (domination laws)
$A \cup A = A$ $A \cap A = A$	กฎการกระทำเอง (idempotent laws)
$\overline{(\bar{A})} = A$	กฎส่วนเติมเต็ม (complementation laws)
$A \cup B = B \cup A$ $A \cap B = B \cap A$	กฎการสลับที่ (commutative laws)
$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap C$ $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup C$	กฎการจัดหมู่ (associative laws)
$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$	กฎการกระจาย (distributive laws)
$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$ $\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$	กฎของเดอมอแกน (De Morgan's laws)

ตัวอย่างที่ 1.22 จงพิสูจน์ว่า $\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$

$$\begin{aligned}
 \text{วิธีทำ} \quad \overline{A \cap B} &= \{x \mid x \notin A \cap B\} \\
 &= \{x \mid \neg(x \in (A \cap B))\} \\
 &= \{x \mid \neg(x \in A \wedge x \in B)\} \\
 &= \{x \mid x \notin A \vee x \notin B\} \\
 &= \{x \mid x \in \bar{A} \vee x \in \bar{B}\} \\
 &= \{x \mid x \in \bar{A} \cup \bar{B}\} \quad \blacksquare
 \end{aligned}$$

ตัวอย่างที่ 1.23 จงพิสูจน์ว่า $\overline{A \cup (B \cap C)} = (\bar{C} \cup \bar{B}) \cap \bar{A}$

$$\begin{aligned}
 \text{วิธีทำ} \quad \overline{A \cup (B \cap C)} &= \bar{A} \cap \overline{(B \cap C)} \quad \text{กฎของเดอมอแกน ข้อ 1} \\
 &= \bar{A} \cap (\bar{B} \cup \bar{C}) \quad \text{กฎของเดอมอแกน ข้อ 2} \\
 &= (\bar{B} \cup \bar{C}) \cap \bar{A} \quad \text{กฎการสลับที่} \\
 &= (\bar{C} \cup \bar{B}) \cap \bar{A} \quad \text{กฎการสลับที่} \quad \blacksquare
 \end{aligned}$$

1.3.4 ยูเนียนและอินเตอร์เซกชัน

ยูเนียนคือศูนย์รวมข้อมูลของเซตที่บรรจุทุก ๆ ค่าข้อมูลที่เป็นสมาชิกอย่างน้อย 1 เซตเสมอ สามารถนำเสนอได้ดังสมการต่อไปนี้

$$A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n = \bigcup_{i=1}^n A_i$$

อินเตอร์เซกชัน คือศูนย์รวมข้อมูลของเซตที่บรรจุค่าข้อมูลที่เป็นสมาชิกของทุกเซตเท่านั้น สามารถนำเสนอได้ดังสมการต่อไปนี้

$$A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n = \bigcap_{i=1}^n A_i$$

ตัวอย่างที่ 1.24 ให้ $A_i = \{i, i+1, i+2, \dots\}$ จงหา

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad \bigcup_{i=1}^n A_i &= \bigcup_{i=1}^n \{i, i+1, i+2, \dots\} = \{1, 2, 3, \dots\}, \\ \bigcap_{i=1}^n A_i &= \bigcap_{i=1}^n \{i, i+1, i+2, \dots\} = \{n, n+1, n+2, \dots\}, \quad \blacksquare \end{aligned}$$

1.3.5 การแทนเซตในคอมพิวเตอร์

เพื่อความรวดเร็วในการดำเนินการบนเซต ในการประมวลผลของคอมพิวเตอร์ เพื่อประหยัดเนื้อที่ในการเก็บ จะใช้สายของบิตในการแทนสมาชิกของเซต

ตัวอย่างที่ 1.25 $U = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

$$\begin{aligned} \text{วิธีทำ} \quad A = \{3, 4\} & \text{ จะแทน } A \text{ ด้วย } 00110 \\ B = \{1, 2, 3\} & \text{ จะแทน } B \text{ ด้วย } 11100 \\ A \cap B & \text{ จะแทนด้วย } 00100 \\ A \cup B & \text{ จะแทนด้วย } 11110 \\ \bar{A} & \text{ จะแทนด้วย } 11001 \quad \blacksquare \end{aligned}$$

1.3.6 ฟัซซีเซต

ฟัซซีเซต (fuzzy set) หมายถึงเซตที่แต่ละสมาชิกจะมีค่าของการเป็นสมาชิก (degree of membership) ระหว่าง 0 กับ 1 (0 = ไม่เป็นสมาชิก, 1 = เป็นสมาชิก 100%) การแทนค่าของ ฟัซซีเซตจะใช้วิธีแจกแจงทุกสมาชิกพร้อมทั้งค่าของการเป็นสมาชิกเฉพาะที่มากกว่า 0)

ตัวอย่างที่ 1.26 $F =$ เซตของคนมีชื่อเสียง $= \{0.9 \text{ ชวน}, 0.8 \text{ ทักซิณ}, 0.5 \text{ ชาวลิต}\}$

$R =$ เซตของคนรวย $= \{0.9 \text{ บรรหาร}, 0.8 \text{ ทักซิณ}, 0.5 \text{ ชาวลิต}\}$

$$\text{วิธีทำ} \quad \bar{F} = \left\{ \frac{0.1}{(1-0.9)} \text{ ชวน}, \frac{0.4}{(1.06)} \text{ ทักซิณ}, \frac{0.3}{(1-0.3)} \text{ ชาวลิต} \right\}$$

$F \cup R = \{0.9 \text{ ชวน}, 0.9 \text{ บรรหาร}, 0.8 \text{ ทักซิณ}, 0.5 \text{ ชาวลิต}\}$

$F \cap R = \{0.6 \text{ ทักซิณ}, 0.3 \text{ ชาวลิต}\} \quad \blacksquare$

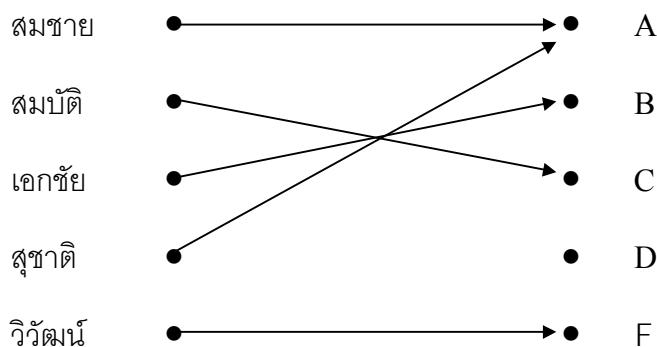
1.4 ฟังก์ชัน

ฟังก์ชันเป็นแนวคิดที่สำคัญของดิสครีต เพราะฟังก์ชันถูกใช้ในการนิยามโครงสร้างดิสครีตที่เกี่ยวกับอันดับและสายอักขระ นอกจากนั้นฟังก์ชันยังถูกนำไปใช้แก้ปัญหาในระบบคอมพิวเตอร์ จนทำให้เกิดฟังก์ชันการเวียนเกิดขึ้น ซึ่งเป็นฟังก์ชันที่แก้ปัญหานี้ ๆ ได้จริงตามศาสตร์วิทยาการคอมพิวเตอร์ ดังตัวอย่างเช่น การส่งผลการเรียนในรายวิชาดิสครีตให้นักเรียน โดยกำหนดกลุ่มข้อมูล 2 เซต คือ เซตเกรด $\{A, B, C, D, F\}$ และเซตนักเรียน $\{\text{สมชาย, สมบัติ, เอกชัย, สุชาติ, วิวัฒน์}\}$ โดยประเมินได้ดังนี้ สมชายได้เกรด A สมบัติได้เกรด C เอกชัยได้เกรด B สุชาติได้เกรด A และวิวัฒน์ได้เกรด F ซึ่งผลการเรียนดังกล่าวสามารถแสดงได้ดังรูปที่ 1.3

นิยามที่ 1.19 ฟังก์ชัน f จากเซต A ไป เซต B จะเป็นการกำหนดค่าของสมาชิกที่ไม่มีการซ้ำ ของ B สำหรับแต่ละสมาชิกของ A เขียนแทนด้วย

$$f: A \rightarrow B$$

$$f(a) = b \text{ เมื่อ } b \in B \text{ ที่ไม่ซ้ำถูกกำหนดความสัมพันธ์ให้ทุก } a \in A$$



รูปที่ 1.3 แสดงเกรดวิชาดิสครีตในชั้นเรียน

นิยามที่ 1.20 $f: A \rightarrow B$ จะเรียกว่าเป็นโดเมน (domain) ของ f และ B จะเรียกว่าโคโดเมน (codomain) ของ f

$f(a) = b$ จะเรียก b ว่าเป็นจินตภาพ (image) ของ a

เซตของจินตภาพทั้งหมดที่ $a \in A$ จะเรียกว่า เรนจ์ (range) ของ f

ตัวอย่างที่ 1.27 f เป็นฟังก์ชันซึ่งกำหนดให้ 2 บิตสุดท้ายของสายของบิตที่ยาว ≥ 2 กับสายของบิตหนึ่ง ๆ จงหาโดเมนและเรนจ์ของความสัมพันธ์

วิธีทำ โดเมน = {ทุกสายของบิตที่ยาว ≥ 2 }
เรนจ์ = {00,01,10,11}

ตัวอย่างที่ 1.28 $f:Z \rightarrow Z$ กำหนด $f(x) = x^2$

วิธีทำ โดเมน = {เลขจำนวนเต็มทุกตัว}
โคโดเมน = {เลขจำนวนเต็มทุกตัว}
เรนจ์ = {เลขที่ไม่ใช่จำนวนเต็มลบที่เป็นผลลัพธ์ของกำลัง 2 สมบูรณ์}
= {0,1,4,9}

นิยามที่ 1.21 ให้ f_1 และ f_2 เป็นฟังก์ชัน จาก $A \rightarrow R$, $f_1 + f_2$ และ $f_1 \cdot f_2$ กำหนดดังนี้

$$(f_1 + f_2)(x) = f_1(x) + f_2(x)$$

$$(f_1 \cdot f_2)(x) = f_1(x) \cdot f_2(x)$$

ฟังก์ชันจะบวกและคูณกันได้ต้องมีโดเมนเหมือนกัน

ตัวอย่างที่ 1.29 f_1, f_2 เป็นฟังก์ชัน $R \rightarrow R$ $f_1(x) = x^2$, $f_2(x) = x - x^2$

วิธีทำ $(f_1 + f_2)(x) = f_1(x) + f_2(x) = x^2 - (x - x^2) = x$

$(f_1 \cdot f_2)(x) = f_1(x) \cdot f_2(x) = x^2 \cdot (x - x^2) = x^3 - x^4$

นิยามที่ 1.22 $f:A \rightarrow B$, $S \subseteq A$ image ของ $S \subseteq B$ เขียน $f(S)$

$$f(S) = \{f(s) \mid s \in S\}$$

ตัวอย่างที่ 2.30 กำหนดให้ $A = \{a,b,c\}$, $B = \{1,2,3,4\}$, $f(a) = 2$, $f(b) = 1$, $f(c) = 4$

วิธีทำ จินตภาพของ $s = \{b,c\} = \{1,4\}$

นิยามที่ 1.23 f จะเป็นหนึ่งต่อหนึ่ง หรืออินเจกทีฟ (injective) ก็ต่อเมื่อ ถ้า $f(x) = f(y)$ สำหรับ
ทุก $x, y \in$ โดเมน

ตัวอย่างที่ 1.31 จงหาว่า $f(x) = x^2$ เป็นหนึ่งต่อหนึ่งหรือไม่

วิธีทำ ไม่เป็นเพราะ $f(1) = f(-1) = 1$ แต่ $1 \neq -1$ |

ตัวอย่างที่ 1.32 จงหาว่า $f(x) = x+1$ เป็นหนึ่งต่อหนึ่งหรือไม่

วิธีทำ $x+1 \neq y+1$ เมื่อ $x \neq y$

$\therefore f(x)$ เป็นฟังก์ชันหนึ่งต่อหนึ่ง |

นิยามที่ 1.24 f เป็นฟังก์ชันเพิ่มขึ้นอย่างแท้จริง (strictly increasing) ถ้า $f(x) < f(y)$ เมื่อ $x < y$
 f เป็นฟังก์ชันลดลงอย่างแท้จริง (strictly decreasing) ถ้า $f(x) > f(y)$ เมื่อ $x < y$

นิยามที่ 1.25 $f: A \rightarrow B$ จะเรียกว่าเป็นฟังก์ชันจาก a ทั่วถึง (onto) b หรือซบเจคทีฟ
(surjective) ก็ต่อเมื่อ ทุก $b \in B$ จะมี $a \in A$ ซึ่ง $f(a) = b$

ตัวอย่างที่ 1.33 $f(x) = x^2$ ไม่เป็นฟังก์ชันทั่วถึงของ $I \rightarrow I$

วิธีทำ เพราะ $3 \in I$ แต่ไม่มี $x \in I$ ซึ่ง $x^2 = 3$ |

ตัวอย่างที่ 1.34 $f(x) = x+1$ เป็น $f: I \rightarrow I$ เป็น ฟังก์ชันทั่วถึง

วิธีทำ เพราะ $\forall y \in I$ จะมี $x = y-1$ ซึ่ง $y = x+1$ |

นิยามที่ 1.26 f เป็นฟังก์ชันสมนัย (correspondence) หนึ่งต่อหนึ่งหรือไบเจคชัน (bijection)
ถ้า f เป็นหนึ่งต่อหนึ่ง และทั่วถึง

ตัวอย่างที่ 1.35 $f: A \rightarrow A$ โดยที่ $f_A(x) = x$ จะถือว่า f เป็นฟังก์ชันหนึ่งต่อหนึ่ง และทั่วถึงนั้น
คือเป็นไบเจคชัน |

1.4.1 ฟังก์ชันผกผันและฟังก์ชันประกอบ

นิยามที่ 1.27 $f : A \rightarrow B$ เป็นฟังก์ชันผกผันหนึ่งต่อหนึ่งที่สมนัยของ f จะเป็น f^{-1} ซึ่ง $f(a) = b$ เขียนแทนด้วย $f^{-1}(b) = a$ และจะสามารถหาค่าได้ก็ต่อเมื่อ f เป็นหนึ่งต่อหนึ่งแบบสมนัย

ตัวอย่างที่ 1.36 $f: \{a, b, c\} \rightarrow \{1, 2, 3\}$ โดยที่ $f(a) = 2, f(b) = 3, f(c) = 1$

วิธีทำ f เป็นฟังก์ชันสมนัยหนึ่งต่อหนึ่ง

$\therefore f$ สามารถหาฟังก์ชันผกผันได้โดย

$$f^{-1}(1) = c, f^{-1}(2) = a, f^{-1}(3) = b \quad \blacksquare$$

ตัวอย่างที่ 1.37 $f: \mathbb{I} \rightarrow \mathbb{I}$ โดยที่ $f(x) = x+1$ สามารถหาฟังก์ชันผกผันได้เท่าไร

วิธีทำ f เป็นฟังก์ชันสมนัยหนึ่งต่อหนึ่ง

\therefore สามารถหาฟังก์ชันผกผันได้โดย

$$f(x) = y = x+1$$

$$x = y-1$$

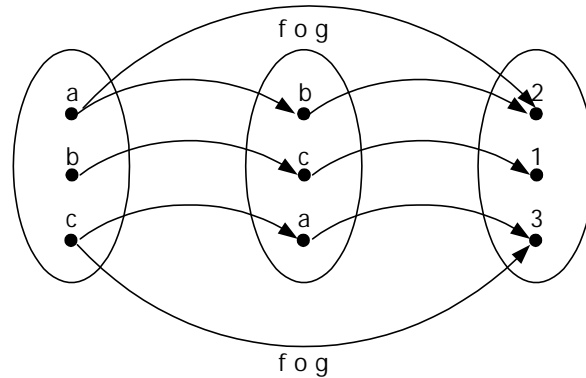
$$f^{-1}(y) = y-1 \quad \blacksquare$$

ตัวอย่างที่ 1.38 $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ ซึ่ง $f(x) = x^2$ สามารถหาฟังก์ชันผกผันได้หรือไม่

วิธีทำ เพราะ $f(-1) = f(1) = 1 \therefore$ ไม่เป็นหนึ่งต่อหนึ่ง

$\therefore f$ ไม่สามารถหาฟังก์ชันผกผันได้ \blacksquare

นิยามที่ 1.28 $g : A \rightarrow B$ และ $f : B \rightarrow C$ ส่วนประกอบดังกล่าวของ f และ g เขียนแทนด้วย $f \circ g$ หมายถึง $(f \circ g)(a) = f(g(a))$ ซึ่ง $f \circ g$ จะเป็นฟังก์ชัน ถ้าเรนจ์ของ g เป็นสับเซตของโดเมนของ f ดังรูปที่ 1.4



รูปที่ 1.4 องค์ประกอบของฟังก์ชัน f และ g

ที่มา(Rosen, 1995, p.66)

ตัวอย่างที่ 1.39 f และ g เป็นฟังก์ชันจาก $I \rightarrow I$ กำหนดโดย

$$f(x) = 2x + 3, \quad g(x) = 3x + 2$$

จงหา fog และ gof

วิธีทำ $(fog)(x) = f(g(x)) = f(3x+2) = 2(3x+2)+3 = 6x+7$

$$(gof)(x) = g(f(x)) = g(2x+3) = 3(2x+3)+2 = 6x+11$$

$$\therefore fog \neq gof$$

1.4.2 กราฟของฟังก์ชัน

กราฟของฟังก์ชัน (graph of function) คือความสัมพันธ์ของเซตคู่ลำดับของ A และ B เขียนผ่านฟังก์ชัน $A \times B$ ซึ่งเซตที่เกิดจากคู่ลำดับนี้ ใช้เส้นทางแสดงความสัมพันธ์เพื่อให้เห็นถึงพฤติกรรมของฟังก์ชัน

นิยามที่ 1.29 กราฟของฟังก์ชัน $f:A \rightarrow B$ เป็นเซตของคู่ลำดับที่ $\{(a,b) \mid a \in A \wedge f(a) = b\}$ คือกราฟของความสัมพันธ์ ซึ่ง $\{a, f(a) \mid a \text{ เป็นโดเมนของ } f\}$ กราฟของฟังก์ชัน f เป็นเซตของทุก ๆ จุด $p(a,b)$ ใด ๆ ในระนาบพิกัด ซึ่ง $b = f(a)$, เมื่อ a เป็นโดเมนของ f ดังนั้น กราฟของ f จึงเหมือนกับกราฟของสมการ $b = f(a)$ ถ้า $P(a,b)$ อยู่บนกราฟ f ดังนั้นจุดพิกัดของ P ก็คือค่าของ $f(a)$

หลักการเขียนกราฟของฟังก์ชัน

- (1) สมมติค่า a (ซึ่งเป็นโดเมนของ f) และหาค่า b ตามฟังก์ชัน f แล้วเขียนค่า a, b ลงในตาราง
- (2) พล็อตจุดพิกัด (a, b) ลงในระนาบพิกัด ซึ่งมีแกน a เป็นแกนนอน และแกน b เป็นแกนตั้ง
- (3) โยงจุดต่าง ๆ ต่อเนื่องกันจากซ้ายไปขวา (ศึกษาจากตัวอย่างที่ 1.40)

ตัวอย่างที่ 1.40 ให้ $f = \{ (a, b) \mid a > 2 \text{ และ } b = a^2 \}$

วิธีทำ จะได้ว่า

- (1) f เป็น ฟังก์ชัน เพราะ ถ้า $(a, b_1) \in f$ และ $(a, b_2) \in f$ แล้ว $b_1 = a^2$ และ $b_2 = a^2$ ดังนั้น $b_1 = b_2$ (นั่นคือ ค่า a หนึ่งค่าจะให้ค่า b เพียงค่าเดียว)

- (2) โดเมนเป็นเซตของจำนวนจริงซึ่งมีค่ามากกว่า 2

เขียนแทนด้วย $D_f = \{a \mid a > 2\}$

- (3) เรนจ์เป็นเซตของจำนวนจริงซึ่งมีค่ามากกว่า 4

เขียนแทนด้วย $R_f = \{y \mid y > 4\}$

หมายเหตุ จาก $b = a^2$ และ $a > 2$

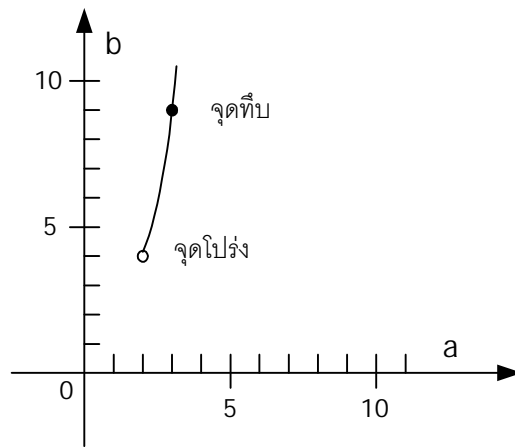
เมื่อแทนค่า a ก็ได้จะ $b > (2)^2 \rightarrow b > 4$

- (4) เขียนกราฟของฟังก์ชัน f ได้ดังนี้

a	2	3
b	4	9

หมายเหตุ สมมติว่า $a = 2$ และได้ $b = 4$ แต่ไม่ใช่ค่านี้ เนื่องจาก $a \neq 2$ ถ้า $a > 2$ จึงใช้จุดไปร่างพล็อตลงที่จุดนี้ ค่าที่เป็นไปตาม f นี้ คือ $a > 2$ และ $b > 4$ ดังกราฟรูปที่ 1.5

- (5) $f = \{ (a, b) \mid a > 2 \text{ และ } b > a^2 \}$ อาจเขียนแทนว่า $f : f(a) = a^2, a > 2$ ■



รูปที่ 1.5 กราฟของฟังก์ชัน $f = \{ (a,b) \mid a > 2 \text{ และ } b = a^2 \}$

1.4.3 ฟังก์ชันปัดเศษลง และฟังก์ชันปัดเศษขึ้น

ฟังก์ชันที่มีความสำคัญในหลักการของดิสครีตคือ ฟังก์ชันปัดเศษลง และฟังก์ชันปัดเศษขึ้น ซึ่งฟังก์ชันเหล่านี้มักถูกใช้บ่อยครั้งเมื่อต้องการนับจำนวนวัตถุ โดยมีบทบาทสำคัญในการวิเคราะห์ตามขั้นตอนของการแก้ปัญหาโดยเฉพาะเรื่องขนาดข้อมูลที่มีเลยเป็นทศนิยม

นิยามที่ 1.30 ฟังก์ชันปัดเศษลง (floor function) ของ x หมายถึงเลขจำนวนเต็มที่มากที่สุดที่

$$\leq x \text{ แทนด้วยสัญลักษณ์ } f(x) = \lfloor x \rfloor$$

ฟังก์ชันปัดเศษขึ้น (ceiling function) ของ x หมายถึงเลขจำนวนเต็มที่น้อยที่สุดที่

$$\geq x \text{ แทนด้วยสัญลักษณ์ } f(x) = \lceil x \rceil$$

ตัวอย่างที่ 1.41 จงหาค่าฟังก์ชันปัดเศษลงและฟังก์ชันปัดเศษขึ้น จากค่าข้อมูลต่อไปนี้

วิธีทำ

$$(1) \left\lfloor \frac{1}{2} \right\rfloor = 0, \quad \left\lceil \frac{1}{2} \right\rceil = 1$$

$$(2) \lfloor 1.8 \rfloor = 1, \quad \lceil 1.8 \rceil = 2$$

$$(3) \left\lfloor -\frac{1}{2} \right\rfloor = -1, \quad \left\lceil -\frac{1}{2} \right\rceil = 0$$

1.5 อันดับและการหาผลรวม

อันดับถูกใช้นำเสนอคู่ลำดับของข้อมูล และนำไปประยุกต์ใช้ได้หลายทางในดิสครีต นอกจากนี้ยังมักนำมาแก้ปัญหาในการนับ ซึ่งมีความสำคัญในด้านโครงสร้างข้อมูลในศาสตร์ทางวิทยาการคอมพิวเตอร์ จึงเป็นหลักการสำคัญที่ถูกนำมาใช้ในฟังก์ชัน

1.5.1 อันดับ

อันดับในศาสตร์ทางวิทยาการคอมพิวเตอร์ใช้ในการแทนสายของบิตหรือสายของตัวอักษร มักเขียนอยู่ในรูปแบบ $\mathbf{a}_1, \mathbf{a}_2, \dots, \mathbf{a}_n$

นิยามที่ 1.31 อันดับ (sequence) เป็นฟังก์ชันจากสับเซตของเลขจำนวนเต็มไปยังเซตของ S จะใช้ \mathbf{a}_n แทน image ของเลขจำนวนเต็ม n

$$\mathbf{a}_n = \text{เทอมของอันดับ}$$

$$\{\mathbf{a}_n\} = \text{อันดับ}$$

ตัวอย่างที่ 1.42 พิจารณาอันดับ $\{\mathbf{a}_n\}$ เมื่อ $\mathbf{a}_n = 1/n$

วิธีทำ \therefore อันดับของ $\mathbf{a}_1, \mathbf{a}_2, \mathbf{a}_3, \dots$ คือ $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{4}, \dots$

ตัวอย่างที่ 1.43 จงหาสมาชิกของอันดับ $c_n = 5^n$

วิธีทำ \therefore อันดับของสมาชิก $c_0, c_1, c_2, c_3, \dots$

คืออันดับจำกัดที่อยู่ในรูปแบบ a_1, a_2, \dots, a_n

ซึ่งเท่ากับ $1, 5, 25, \dots$ |

1.5.2 การหาผลรวม

จากอันดับ $\{a_n\}$ จะหาผลรวมในเทอมของ $a_m, a_{m+1}, a_{m+2}, a_{m+3}, \dots, a_n$

เขียนเป็นสัญลักษณ์ได้เป็น

$$\sum_{j=m}^n a_j$$

ตัวอย่างที่ 1.44 จงหาค่าผลรวมของ $\sum_{j=1}^5 j^2$

วิธีทำ $\sum_{j=1}^5 j^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2 + 5^2$

$$= 1 + 4 + 9 + 16 + 25$$

$$= 55$$
 |

ตัวอย่างที่ 1.45 จงหาค่าผลรวมของ $\sum_{k=4}^8 (-1)^k$

วิธีทำ $\sum_{k=4}^8 (-1)^k = (-1)^4 + (-1)^5 + (-1)^6 + (-1)^7 + (-1)^8$

$$= 1 + (-1) + 1 + (-1) + 1$$

$$= 1$$
 |

ตัวอย่างที่ 1.46 จงหาค่าผลรวมของอนุกรมเรขาคณิต $\sum_{j=0}^n ar^j$

วิธีทำ

$$S = \sum_{j=0}^n ar^j$$

$$rS = r \sum_{j=0}^n ar^j$$

$$= \sum_{j=0}^n ar^{j+1}$$

$$= \sum_{j=0}^n ar^j + a - a$$

$$= \sum_{j=0}^n ar^j + (ar^{n+1} - a)$$

$$= S + (ar^{n+1} - a)$$

กรณีที่ $r \neq 1$

$$S = \frac{(ar^{n+1} - a)}{r - 1}$$

1.6 สัญลักษณ์โอใหญ่

ในการคิดขั้นตอนวิธีในการประมวลผลของคอมพิวเตอร์ เพื่อใช้ในการแก้ไขปัญหาต่าง ๆ สิ่งสำคัญอย่างหนึ่งที่จะต้องพิจารณาคือเวลาที่คอมพิวเตอร์ใช้ในการประมวลผล ในการวิเคราะห์ปัญหานั้น ๆ การวิเคราะห์ การเติบโตของฟังก์ชันจะเกี่ยวข้องโดยตรงกับปัญหาดังกล่าว

สัญลักษณ์โอใหญ่ (big O notation) เป็นเครื่องมือที่ใช้วิเคราะห์แนวโน้มในการใช้เวลาในการประมวลผล โดยใช้การเติบโตของฟังก์ชันที่นำมาประมวลผล มีการจัดรูปแบบของฟังก์ชันที่ผู้ใช้นำมาใช้ให้สอดคล้องกับฟังก์ชันกลางที่สามารถนำมาวัดค่าการเติบโตเพื่อวัดความเร็วในการประมวลผล หากเติบโตมากจะใช้เวลามาก และตรงข้ามถ้าเติบโตน้อยจะใช้เวลาสั้นกว่า

นิยามที่ 1.32 f และ g เป็นฟังก์ชันจากจำนวนเต็ม หรือจำนวนจริง

$f(x)=O(g(x))$ ถ้ามีค่าคงที่ C และ k ซึ่ง

$$|f(x)| \leq C|g(x)| \rightarrow \text{เมื่อ } x > k$$

$f(x)$ เป็น big - o ของ $g(x)$

ตัวอย่างที่ 1.47 จงแสดงค่า $f(x) = x^2 + 2x + 1$ เป็น $O(x^2)$ เมื่อ $x > 1$

วิธีทำ จะได้ $0 \leq x^2 + 2x + 1 \leq x^2 + 2x^2 + x^2 = 4x^2$

นั่นคือ $f(x) = O(x^2)$, $C=4$, $k = 1$

เมื่อ $x > 2$ จะได้ $0 \leq x^2 + 2x + 1 \leq x^2 + x^2 + x^2 = 3x^2$

(เพราะ $2x \leq x^2$ เสมอ)

นั่นคือ $f(x) = O(x^2)$, $C=3$, $k=2$ |

หมายเหตุ ในการแสดง $f(x) = O(g(x))$ เพียงแต่หา C และ k คู่เดียวที่มีคุณสมบัติ

$$|f(x)| \leq C|g(x)| \text{ เมื่อ } x > k \text{ (Johnsonbaugh, 1984, p.29)}$$

ตัวอย่างที่ 1.48 จงแสดงว่า $7x^2$ เป็น $O(x^3)$

วิธีทำ พิจารณา $7x^2 < x^3$ เมื่อ $x > 7$

นั่นคือ $7x^2$ เป็น $O(x^3)$ $C=1$, $k=7$ |

ตัวอย่างที่ 1.49 จงพิสูจน์ว่า x^3 เป็น big-o $O(7x^2)$

วิธีทำ ต้องหา C, k ซึ่ง $x^3 \leq C(7x^2)$ เมื่อ $x > k$

นั่นคือ $x \leq 7C$

ไม่มี C ที่มีคุณสมบัติ ดังกล่าว เพราะ x อาจจะมีขนาดใหญ่มาก

$\therefore x^3$ ไม่เป็น $O(7x^2)$ |

1.7 สรุป

ความรู้พื้นฐานทางคณิตศาสตร์ เรื่องตรรกศาสตร์ เซต และฟังก์ชัน เป็นสิ่งที่จะนำมาใช้ประกอบการศึกษาทฤษฎีทางด้านการคณนา (computation) ซึ่งเป็นหลักในการประมวลผลของคอมพิวเตอร์ เนื่องจากเครื่องคอมพิวเตอร์มีหน่วยที่ใช้ในการเปรียบเทียบเชิงตรรก (logic unit) บรรจุอยู่ การที่จะสามารถเขียนโปรแกรมภาษาคอมพิวเตอร์ได้ดีผู้เรียนควรจะวิเคราะห์โจทย์ เลือกรูปแบบการทางตรรกศาสตร์ พิจารณาส่วนที่เกี่ยวข้องแยกแยะและตัดส่วนที่ไม่เกี่ยวข้องออกไป รวมไปถึงการกำหนดความสัมพันธ์ในลักษณะพื้นฐานคืออยู่ในรูปแบบของคู่ลำดับ ซึ่งจะช่วยให้ ผู้เรียนสามารถวิเคราะห์ปัญหาและสรุปขั้นตอนในการแก้ปัญหาได้ดีขึ้น

1.8 แบบฝึกหัดท้ายบท

1. จงหาค่าความเป็นจริงของประพจน์ต่อไปนี้
 - 1.1 $3 + 3 = 6$ และ $1 + 2 = 5$
 - 1.2 ไม่จริงที่ว่า $3 + 3 = 6$ หรือ $1 + 2 = 5$
 - 1.3 เป็นความจริงที่ว่า $2 + 2 \neq 4$ และ $1 + 2 = 3$
 - 1.4 ไม่จริงที่ว่า $3 + 3 \neq 6$ หรือ $1 + 2 \neq 5$
 - 1.5 ถ้า $5 < 3$ แล้ว $-3 < -5$
 - 1.6 ไม่จริงที่ $1 + 1 = 2$ ก็ต่อเมื่อ $3 + 4 = 5$
 - 1.7 เหตุที่ $1 + 2 = 3$ เนื่องจาก $4 + 4 = 4$
 - 1.8 ไม่จริงที่ $1 + 1 = 5$ เมื่อ $3 + 3 = 1$
 - 1.9 ถ้า $3 < 5$ แล้ว $-3 < -5$
 - 1.10 ถ้า $1 + 2 = 3$ แล้ว $4 + 4 = 4$
2. จงพิสูจน์ทฤษฎีการดูดซับของ $p \vee (p \wedge q) \equiv p \wedge (p \vee q) \equiv p$
3. ใช้วิธีพีชคณิตของเซต พิสูจน์ข้อต่อไปนี้
 - 3.1 $(A - C) \cup (B - C) = (A \cup B) - C$
 - 3.2 $A \cap (B - A) = \emptyset$
 - 3.3 $A \cup (B - A) = A \cup B$
 - 3.4 $C - (A \cap B) = (C - A) \cup (C - B)$
 - 3.5 $(A \cap B) \cap (A \cap B') = \emptyset$
 - 3.6 $A - (B \cup C) = (A - B) - C$
4. จงแสดงว่า $\sim[(p \wedge q) \vee (r \wedge \sim q)] \equiv (\sim p \wedge q) \vee (\sim r \wedge \sim q)$

5. ให้ A, B, C เป็นเซตใน U จงพิจารณาว่าข้อใดถูก

$$5.1 \quad A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$$

$$5.2 \quad (A \cup B)' \cup C = A' \cap B' \cap C$$

$$5.3 \quad (A \cup B \cup C)' = A' \cap B' \cap C'$$

$$5.4 \quad B \cap (A \cup C) = (C \cup A) \cap B$$

$$5.5 \quad (A \cup B)' = A \cap B$$

6. จงพิจารณาข้อต่อไปนี่ว่าถูกต้องหรือไม่

$$6.1 \quad \forall x [A(x) \rightarrow B(x)]$$

$$6.3 \quad \forall x [C(x) \rightarrow B(x)]$$

$$6.2 \quad A_A \subset A_B$$

$$6.4 \quad A_C \subset A_B$$

7. เขียนโปรแกรมเพื่อรับสายตัวอักษร 2 ตัวความยาวเท่ากับ 10 แล้วหาผลลัพธ์ของ AND OR XOR ของสายอักษร 2 ตัวนี้

8. เขียนโปรแกรมเพื่อหาผลรวมของอนุกรมเรขาคณิต $n+1$ โดยพจน์แรกคือ $\sum_{j=0}^n ar^j$ สามารถรับค่าของ n, a และ r ได้

9. เขียนโปรแกรมเพื่อหาผลคูณของ

$$\prod_{j=0}^n j! = 0!1!2!\dots n!$$

ค่า n กำหนดจากค่าที่รับมาได้

10. จงหาค่าโอใหญ่ของฟังก์ชันต่อไปนี้

$$10.1 \quad f(x) = 1 + 2 + \dots + n \quad = O(n^2)$$

$$10.2 \quad f(x) = n! \quad = O(n^n)$$

$$10.3 \quad f(x) = \log n! \quad = O(n \log n)$$

$$10.4 \quad f(x) = n \quad = O(2^n)$$

$$10.5 \quad f(x) = \log n \quad = O(n)$$

เอกสารอ้างอิง

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

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