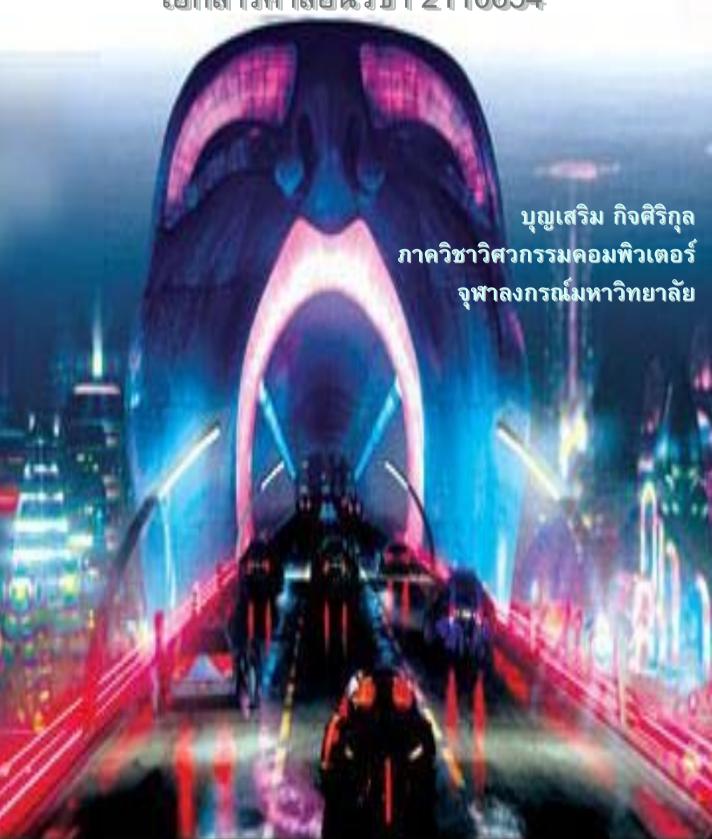
# ปัญญาประดิษฐ์

# ARTIFICIAL INTELLIGENCE

เอกสารคำสอนวิชา 2110654



# ปัญญาประดิษฐ์

# **Artificial Intelligence**

เอกสารคำสอนวิชา 2110654

บุญเสริม กิจศิริกุล ภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย แด่... นายหลี กิจศิริกุลและนางพเยาว์ แซ่เตียว

เตี่ยและแม่ผู้เป็นสุดที่รัก

### คำนำ

ทพ.อรรถพร ลิ้มปัญญาเลิศ นิสิตปริญญาโทเมื่อหลายปีก่อนที่ลงเรียนวิชาปัญญาประดิษฐ์ (เดิมเปิดสอนในรายวิชาชื่อ Directed Studies in CS.) หิ้วเครื่องคอมพิวเตอร์โนัตบุ๊คเข้ามา เรียนวิชานี้ทุกสัปดาห์ แล้วจดบันทึกคำสอนลงในเครื่องได้อย่างรวดเร็วไม่น่าเชื่อ การบันทึก คำสอนของอรรถพรเป็นจุดเริ่มต้นของการเขียนเอกสารคำสอนเล่มนี้

เอกสารคำสอนนี้ใช้ในการเรียนการสอนวิชาปัญญาประดิษฐ์ (2110654) เนื้อหา ครอบคลุมปัญญาประดิษฐ์เบื้องตัน ปริภูมิสถานะและการคันหา การแทนความรู้โดยตรรกะ เพรดิเคต โปรล็อกเบื้องตัน การประมวลผลภาษาธรรมชาติ และการเรียนรู้ของเครื่อง เมื่อ เรียนแต่ละบทแล้ว นิสิตสามารถฝึกทำแบบฝึกหัดท้ายบท ซึ่งบางส่วนถูกนำมาใช้เป็น การบ้านในรายวิชานี้ นอกจากนั้นนิสิตที่ต้องการเรียนรู้เพิ่มในหัวข้อที่สนใจ ก็สามารถศึกษา เพิ่มเติมในหนังสือหรือตำราที่แนะนำไว้ที่ท้ายบท

ไฟล์ของเอกสารคำสอนเล่มนี้อยู่ในรูปแบบของพีดีเอฟสามารถดาวน์โหลดไฟล์ได้ที่

"www.cp.eng.chula.ac.th/~boonserm/teaching/artificial.html"

ในเอกสารนี้ใช้ตัวอักษรสีน้ำเงินเช่น "... ดูรูปที่ 2–8" แสดงไฮเปอร์ลิงค์ไปยังตำแหน่งที่อ้าง ถึง เพื่อให้ผู้อ่านสามารถกระโดดไปยังตำแหน่งที่อ้างได้อย่างสะดวก และใช้ตัวอักษรสีแดง เพื่อแสดงถึงคำศัพท์ใหม่ หากผู้อ่านพบข้อผิดพลาดใดๆ หรือมีข้อเสนอแนะใดๆ เกี่ยวกับ เอกสารเล่มนี้ กรุณาส่งข้อความทางอีเมล์มาได้ที่ boonserm.k@chula.ac.th

เอกสารคำสอนเล่มนี้สำเร็จลุล่วงไปได้ก็ด้วยความเหนื่อยยาก ความอดทน ความเสียสละ และความรักจากภรรยาและลูกๆ ที่รักทุกคน ภรรยาต้องช่วยดูแลลูกที่ยังเล็ก โดยให้สามีมี เวลาทำงานเขียนเอกสาร ต้องอดทนต่อความเหน็ดเหนื่อยที่ต้องทำงานอยู่เวรจนค่ำ และยัง มีภาระดูแลสมาชิกทุกคนในครอบครัว และขอบใจลูกรักทั้งสองที่ต้อง (จำ) ยอมให้พ่อมีเวลา ทำงาน ไม่ได้เล่นสนุกด้วยกัน ไม่ได้รับการสอนหนังสืออย่างเต็มที่ในเวลาที่ควรได้อย่างยิ่ง

บุญเสริม กิจศิริกุล ภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย 12 ธันวาคม 2546

### ประมวลรายวิชา

 รหัสวิชา
 2110654

 จำนวนหน่วยกิต
 3 หน่วยกิต

 ชื่อวิชา
 ปัญญาประดิษฐ์

**ภาควิชา** วิศวกรรมคอมพิวเตอร์

ภาคการศึกษา ต้น ปีการศึกษา 2546

ชื่อผู้สอน ผศ.ดร.บุญเสริม กิจศิริกุล

เงื่อนไขรายวิชา –

สถานภาพรายวิชา วิชาเลือก

ชื่อหลักสูตร วิทยาศาสตรมหาบัณฑิต

วิชาระดับ ปริญญาโท จำนวนชั่วโมงที่สอนต่อสัปดาห์ บรรยาย 3 ชั่วโมง

#### เนื้อหารายวิชา

นิยามของปัญญาประดิษฐ์ การประยุกต์ทางปัญญาประดิษฐ์ ปริภูมิสถานะและการ ค้นหา การแทนความรู้โดยตรรกะเพรดิเคต โปรล็อกเบื้องต้น การประมวลผล ภาษาธรรมชาติ การเรียนรู้ของเครื่อง

#### ประมวลการเรียนรายวิชา

#### วัตถุประสงค์ทั่วไป

- เพื่อให้นิสิตสามารถเข้าใจและอธิบายถึงปัญญาประดิษฐ์และการประยุกต์ใช้งาน
- เพื่อให้นิสิตสามารถอธิบายการแทนความรู้และนำไปประยุกต์ใช้งานได้
- เพื่อให้นิสิตสามารถเขียนโปรแกรมภาษาโปรล็อกได้
- เพื่อให้นิสิตสามารถอธิบายถึงเทคนิคการประมวลผลภาษาธรรมชาติและสามารถ นำไปประยุกต์ใช้งานได้
- เพื่อให้นิสิตสามารถอธิบายถึงเทคนิคการเรียนรู้ของเครื่องและนำไปประยุกต์ใช้ งานได้

#### เนื้อหารายวิชาโดยละเอียด

สัปดาห์ที่ 1: นิยามของปัญญาประดิษฐ์ การทดสอบทัวริง ห้องจีน งานประยุกต์ทาง ปัญญาประดิษฐ์

สัปดาห์ที่ 2-3: ปริภูมิสถานะและการค้นหา การนิยามปัญหาในรูปของการค้นหาใน ปริภูมิสถานะ เทคนิคการค้นหาในปัญญาประดิษฐ์ การค้นหาแนวกว้างก่อน การ ค้นหาแนวลึกก่อน การค้นหาแบบฮิวริสติก อัลกอริทึมปืนเขา อัลกอริทึมอบเหนียว จำลอง อัลกอริทึมดีสุดก่อน อัลกอริทึม A\* การค้นหาตาบู

สัปดาห์ที่ 4-5: การแทนความรู้โดยตรรกะเพรดิเคต การแปลความหมายของสูตร อะตอม ตัวเชื่อมและตัวบ่งปริมาณ กฎการอนุมาน การแทนค่าและการทำให้ เท่ากัน รีโซลูชัน การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน

สัปดาห์ที่ 6: ภาษาโปรล็อก องค์ประกอบของภาษาโปรล็อก การโปรแกรมแบบเรียก ซ้ำ นิเสธและตัวตัด

สัปดาห์ที่ 7: สอบกลางภาค

สัปดาห์ที่ 8-9: การประมวลผลภาษาธรรมชาติ ขั้นตอนในการเข้าใจภาษาธรรมชาติ การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์ ตัวแจงส่วนแบบบนลงล่าง ตัวแจงส่วนตาราง ไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ

สัปดาห์ที่ 10: การเรียนรู้ของเครื่องเบื้องต้น ขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม

สัปดาห์ที่ 11: การเรียนรู้โดยการจำ การเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความต่าง

สัปดาห์ที่ 12: เวอร์ชันสเปซ การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ

สัปดาห์ที่ 13: การเรียนรู้โดยการอธิบาย ข่ายงานประสาทเทียม

สัปดาห์ที่ 14: การเรียนรู้แบบเบส์

สัปดาห์ที่ 15: เทคนิคการเรียนรู้ของเครื่องอื่นๆ

สัปดาห์ที่ 16: สอบปลายภาค

วิธีจัดการเรียนการสอน บรรยาย

**สื่อการสอน** แผ่นใส / กระดาน / เครื่องฉาย

การวัดผล รายงาน 40% สอบกลางภาค 30% สอบปลายภาค 30%

#### รายชื่อหนังสืออ่านประกอบ

หนังสือบังคับ Rich, E. and Knight, K. (1991) *Artificial Intelligence*. Second Edition, McGraw-Hill.

เว็บไซต์วิชา http://www.cp.eng.chula.ac.th/boonserm/teaching/artificial.html

# สารบัญ

1. ปัญญาประดิษฐ์เบื้องต้น <u></u>	1
1.1 นิยามของปัญญาประดิษฐ์	
1.2 การทดสอบทัวริง	
1.3 ห้องจีน	
1.4 งานประยุกต์ทางปัญญาประดิษฐ์	4
เอกสารอ่านเพิ่มเติม	
2. ปริกูมิสถานะและการค้นหา	7
2.1 การนิยามปัญหาในรูปของการคันหาในปริภูมิสถานะ	7
2.2 เทคนิคการคันหาในปัญญาประดิษฐ์	10
2.3 การค้นหาแบบบอด	11
2.3.1การคันหาแนวกว้างก่อน	12
2.3.2 การค้นหาแนวลึกก่อน	13
2.4 การค้นหาแบบฮิวริสติก	16
2.4.1 ตัวอย่างของฟังก์ชันฮิวริสติก	17
ฟังก์ชันฮิวริสติก h1 สำหรับปัญหาโลกของบล็อก	17
ฟังก์ชันฮิวริสติก h2 สำหรับปัญหาโลกของบล็อก	19
ฟังก์ชันฮิวริสติกสำหรับปัญหา 8-Puzzle	20
2.4.2 อัลกอริทิมปืนเขา	22
2.4.3 อัลกอริทึมอบเหนียวจำลอง	25
2.4.4 อัลกอริทึมดีสุดก่อน	28
2.4.5 อัลกอริทิ้ม A*	30

2.4.6 การค้นหาตาบู	31
หน่วยความจำระยะสั้น	
ตัวอย่างปัญหาตันไม้ k กิ่งน้อยสุด	
การเลือกคุณสมบัติที่ใช้กำหนดสถานภาพต้องห้ามในการสร้างต้นไม้	
เกณฑ์แห่งความหวัง	37
หน่วยความจำระยะยาว	
เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด	41
3. การแทนความรู้โดยตรรกะเพรดิเคต	45
3.1 ตรรกะเพรดิเคต	45
การแปลความหมายของสูตรอะตอม	46
ตัวเชื่อมและตัวบ่งปริมาณ	47
3.2 กฎการอนุมาน	49
3.3 การแทนค่าและการทำให้เท่ากัน	50
3.4 รีโซลูซัน	54
รีโซลูชันของอนุประโยคพื้นฐาน	56
รีโซลูชันทั่วไป	57
การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน	58
ตัวอย่างการทำรีโซลูชัน	59
เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด	60
4. โปรล็อกเบื้องต้น	63
4.1 องค์ประกอบของโปรล็อก	63
ข้อเท็จจริง	64
ค่าคงที่	66
ข้อคำถาม	66
ตัวแปร	
พจน์และการแทนค่า	
ตัวเชื่อม 'และ'	67

ଝ

ក្ស	67
ความหมายของกฎ 'P :- Q, R.'	68
การจับคู่และการย้อนรอย	69
ตัวอย่างปัญหาลิงกินกลัวย	71
4.2 การโปรแกรมแบบเรียกซ้ำ	73
4.2.1 โปรแกรมเรียกซ้ำกับตัวเลข	
โปรแกรมจำนวนธรรมชาติ	
โปรแกรมบวกจำนวนธรรมชาติ	75
โปรแกรมคูณจำนวนธรรมชาติ	
4.2.2 โปรแกรมเรียกซ้ำกับรายการ	77
โปรแกรมภาวะสมาชิก	
โปรแกรมต่อรายการ	79
4.3 นิเสธและตัวตัด	80
4.3.1 นิเสธ	80
4.3.2 ตัวตัด	81
การใช้ตัวตัดร่วมกับเพรดิเคต 'fail'	83
ตัวตัดเขียว	83
ตัวตัดแดง	86
เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด	88
5. การประมวลผลภาษาธรรมชาติ	91
5.1 ขั้นตอนในการเข้าใจภาษาธรรมชาติ	92
ตัวอย่างการประมวลผลภาษาธรรมชาติ	
5.2 การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์	96
5.3 ตัวแจงส่วนแบบบนลงล่าง	97
อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนแบบบนลงล่างอย่างง่าย	
5.4 ตัวแจงส่วนตาราง	
ตัวอย่างของการแจงส่วนตาราง	
5.5 ไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ	110

	อัลกอริทิมแจงส่วนบนลงล่างสำหรับอารัทิเอ็น	_111
	ตัวอย่างการแจงส่วนด้วยอาร์ทีเอ็น <u></u>	113
	เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด	116
6.	การเรียนรู้ของเครื่อง	119
	6.1 ขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม	119
	โครโมโซมกำหนดลักษณะพิเศษที่สืบทอดได้ <u></u>	120
	6.1.1 การออกแบบขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม	120
	6.1.2 ค่าความเหมาะมาตรฐาน	
	6.1.3 การจำลองการคัดเลือกโดยธรรมชาติ	
	6.1.4 การไขวัเปลี่ยนเพื่อเอาชนะจุดดีสุดเฉพาะที่	126
	6.1.5 ปรับปรุงจีเอด้วยฟังก์ชันความเหมาะแบบลำดับและการใช้ความหลากหลาย	128
	ปรับปรุงจีเอด้วยฟังก์ชันความเหมาะแบบลำดับ	128
	เพิ่มประสิทธิภาพจีเอให้สูงขึ้นโดยความหลากหลาย	129
	6.2 การเรียนรู้โดยการจำ	136
	6.3 การเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความแตกต่าง	141
	6.4 เวอร์ชันสเปซ	147
	6.4.1 ตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ car	150
	6.4.2 ข้อจำกัดของเวอร์ชันสเปซ	152
	6.5 การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ	_153
	6.5.1 ฟังก์ชันเกนสำหรับการเลือกบัพทดสอบ	157
	6.5.2 ฟังก์ชันเกน	160
	6.5.3 การเปลี่ยนต้นไม้เป็นกฏ	162
	6.6 การเรียนรู้โดยการอธิบาย	164
	ตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ cup	
	6.7 ข่ายงานประสาทเทียม	169
	6.7.1 เพอร์เซปตรอน	169
	6.7.2 ตัวอย่างการเรียนฟังก์ชัน AND และ XOR ด้วยกฎเรียนรู้เพอร์เซปตรอน	174
	6 7 3 ข่ายงานหลายชั้นและการแพร่กระจายยัดนกลับ	181

6.8 การเรียนรู้แบบเบส์	186
6.8.1 ทฤษฎีของเบส์	186
6.8.2 สูตรพื้นฐานของความน่าจะเป็น <u></u>	189
6.8.3 การจำแนกประเภทที่น่าจะเป็นที่สุดสำหรับตัวอย่าง	189
6.8.4 ตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่าย	190
การเรียนรู้เพื่อจำแนกประเภทข้อความโดยเบส์อย่างง่าย	193
6.8.5 ข่ายงานความเชื่อเบส์	195
6.8.6 การเรียนรู้ข่ายงานเบส์	
การเรียนรู้ข่ายงานเบส์ในกรณีที่รู้โครงสร้างและข้อมูลครบ	
- การเรียนรู้ข่ายงานเบส์ในกรณีที่โครงสร้างรู้และข้อมูลมีค่าหาย	
เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด	206
ดัชนีศัพท์	
Index	214

# ปัญญาประดิษฐ์เบื้องต้น



## 1.1 นิยามของปัญญาประดิษฐ์

ปัญญาประดิษฐ์ คืออะไร? ปัญญาประดิษฐ์ – เอไอ (Artificial Intelligence – AI) มีคำนิยามมากมาย นิยามที่ใช้ในที่นี้ คือปัญญาประดิษฐ์เป็นวิชาที่ว่าด้วยการศึกษาเพื่อให้เข้าใจถึงความฉลาดและสร้างระบบ คอมพิวเตอร์ที่ชาญฉลาด และนำมาทำงานแทนหรือช่วยมนุษย์ทำงานที่ต้องใช้ความฉลาด นั้นๆ

อย่างไรก็ดีงานบางอย่างที่ปัจจุบันเครื่องคอมพิวเตอร์ทำได้ดีกว่าอยู่แล้ว อย่างเช่นการ คำนวณทางตัวเลข บวกหรือลบเลข ฯลฯ จะไม่อยู่ในความสนใจของสาขานี้ โดยจะเน้นที่ งานที่มนุษย์ทำได้ดีกว่าและงานนั้น ๆ เกี่ยวข้องกับความฉลาด (intelligence) ด้วย พฤติกรรมที่แสดงความฉลาดของมนุษย์มีมากมาย ยกตัวอย่างดังด้านล่างนี้

- การเรียนรู้และเข้าใจจากประสบการณ์
- การตอบสนองต่อข้อความที่คลุมเครือหรือขัดแย้งกัน
- ความสามารถที่จะตอบสนองต่อสถานการณ์ใหม่ ๆ ได้อย่างรวดเร็วและประสบ ผลสำเร็จ
- ความสามารถให้เหตุผลในการแก้ไขปัญหาได้อย่างมีประสิทธิภาพ
- ความสามารถจัดการและแก้ไขสถานการณ์ที่ซับซ้อนได้
- ความสามารถที่จะเข้าใจและทำงานได้ในทิศทางที่ถูกต้อง
- ความสามารถที่จะใช้ความรู้เพื่อจัดการกับสภาพแวดล้อมได้
- ความสามารถที่จะหาความรู้และใช้ความรู้นั้นได้
- ความสามารถที่จะคิดและใช้เหตุผล

ระบบเอไอที่เราต้องการพัฒนาขึ้นนี้ เรามีจุดมุ่งหมายว่าต้องทำงานได้ดีกว่ามนุษย์เรา แล้วยังต้องทำงานที่เกี่ยวข้องกับความฉลาดด้านบนด้วย คำถามคือว่าเมื่อเราสร้างระบบขึ้นมาระบบหนึ่งแล้ว จะทราบได้อย่างไรว่าระบบนี้สามารถเรียกว่าระบบเอไอได้หรือไม่ หรือ เป็นระบบเอไอหรือไม่?

### 1.2 การทดสอบทัวริง

ในปี 2493 อลัน ทัวริง (Alan Turing) ได้เสนอวิธีการในการทดสอบสิ่งที่เรียกว่า ปัญญาประดิษฐ์ขึ้น วิธีการทดสอบนี้มีชื่อเรียกว่า*การทดสอบทัวริง (Turing test)* มี จุดมุ่งหมายเพื่อแยกแยะระหว่างเครื่องคอมพิวเตอร์กับคน ถ้าหากว่าเราแยกระหว่างเครื่อง กับคนไม่ได้ก็ถือว่าระบบนั้นเป็นระบบปัญญาประดิษฐ์ วิธีการนี้อาศัยคนสองคนและระบบที่ จะทดสอบ โดยที่คนหนึ่งจะทำหน้าที่เป็นผู้ซักถาม และผู้ซักถามนี้จะถูกแยกอยู่คนละห้อง กับคนอีกคนหนึ่งและระบบที่จะทดสอบดังแสดงในรูปที่ 1–1



ผู้ซักถามจะต้องตั้งคำถามเพื่อถามระบบหรือคนก็ได้ โดยที่คนถามจะไม่ทราบว่าห้องใด เป็นระบบหรือคน อาจจะทราบเพียงแต่ว่าเป็น A กับ B เท่านั้น หน้าที่ของผู้ซักถามคือ จะต้องถามทั้ง A และ B เพื่อจำแนกให้ได้ว่า A และ B ใครเป็นระบบ ใครเป็นคน ถ้าระบบที่ นำเข้ามาทำการทดสอบสามารถทำให้ผู้ซักถามเข้าใจว่าเป็นคน ระบบนั้นก็จะถูกพิจารณาได้ ว่ามีความสามารถในการพูดคุยเข้าใจข้อซักถาม คิดหาเหตุผลและเป็นระบบเอไอ

### 1.3 ห้องจีน

ห้องจีน (Chinese room) เป็นปัญหาทางปรัชญาในเอไอปัญหาหนึ่งโดยปัญหามีอยู่ว่า มี ห้องๆ หนึ่งตั้งอยู่ในประเทศจีนและมีคนนั่งอยู่ในห้องนั้น 1 คน คนนี้พูดภาษาอังกฤษได้ เพียงภาษาเดียว รอบๆ ฝาผนังในห้องจะมีอักษรจีนเป็นคู่ๆ แปะไว้โดยรอบดังรูปที่ 1–2



ถ้ามีคนจีนที่อยู่นอกห้องยกแผ่นป้ายแผ่นหนึ่งมา คนอังกฤษคนนั้นจะต้องเทียบแผ่นป้าย นั้นกับแผ่นป้ายด้านซ้ายของคู่ตัวอักษรในห้อง แล้วยกแผ่นป้ายด้านขวาของคู่อักษรที่ สอดคล้องที่แปะไว้ข้างฝาออกมายื่นให้คนจีนที่อยู่นอกห้อง การทำงานของคนอังกฤษนี้บอก ถึงการแก้ไขปัญหาและตอบคำถามของคนจีน คนจีนข้างนอกอาจถามคำถามในสิ่งที่ตนไม่รู้ คนอังกฤษเมื่อเทียบแผ่นป้ายแล้วอาจให้ความรู้กับคนจีนไปได้ การพูดคุยกันโดยผ่านแผ่น ป้ายถ้าสามารถดำเนินไปได้ด้วยดี ถามว่าคนอังกฤษที่นั่งอยู่ในห้อง ฉลาดหรือไม่? หรือเขา รู้ภาษาจีนหรือไม่? อาจไม่ทั้งสองอย่าง แต่อย่างไรก็ตามเขาก็สามารถที่จะให้คำตอบกลับไป ได้และบางครั้งอาจให้ความรู้ใหม่ ๆ กับคนถามก็ได้ ระบบทางเอไอก็มีลักษณะคล้ายกับห้อง จีนนี้เช่นกันโดยตัวระบบเองอาจไม่ได้เข้าใจสิ่งที่พูดคุยกัน แต่พฤติกรรมที่ระบบแสดง ออกมาอาจเป็นพฤติกรรมที่แสดงถึงความฉลาดคล้ายกับมนุษย์ได้

# 1.4 งานประยุกต์ทางปัญญาประดิษฐ์

เทคนิคทางปัญญาประดิษฐ์ได้ถูกนำไปใช้ในงานประยุกต์ต่างๆ มากมาย ดังต่อไปนี้

- การประมวลผลภาษาธรรมชาติ (natural language processing) เป็นการ
   ประมวลผลข้อความในภาษาธรรมชาติหรือภาษามนุษย์ ใช้ในงานประยุกต์
   อย่างเช่นการทำความเข้าใจข้อความด้วยคอมพิวเตอร์ การแปลภาษาจาก
   ภาษาอังกฤษเป็นภาษาไทยด้วยคอมพิวเตอร์ เป็นต้น
- การทำเหมืองข้อมูล (data mining) เป็นการประยุกต์ใช้เทคนิคทางปัญญาประดิษฐ์ เพื่อการขุดค้นข้อมูลอย่างฉลาดจากฐานข้อมูลทำหน้าที่ดึงความรู้ที่แฝงอยู่ใน

ฐานข้อมูล ตัวอย่างเช่นธนาคารแห่งหนึ่งเก็บข้อมูลลูกค้าจำนวนมากไว้ใน ฐานข้อมูลเพื่อช่วยตัดสินใจในการออกบัตรเครดิตให้กับลูกค้า ซึ่งฐานข้อมูลดิบนั้น ทำความเข้าใจยากมากว่าลูกค้าดีกับไม่ดีต่างกันอย่างไร การทำเหมืองข้อมูล สามารถขุดค้นความสัมพันธ์ที่แฝงในฐานข้อมูลและสรุปคุณสมบัติของลูกค้าที่ดีที่ ต่างจากลูกค้าไม่ดีออกมาได้ และใช้ประโยชน์ต่อการอนุมัติบัตรให้กับลูกค้าราย อื่นๆ ในอนาคตเพื่อให้ผลกำไรของธนาคารสูงสุด เป็นต้น

- ระบบผู้เชี่ยวชาญ (expert system) เป็นระบบเอไอที่ทำหน้าที่เสมือนผู้เชี่ยวชาญ เฉพาะด้าน เช่นผู้เชี่ยวชาญในการประกอบเครื่องคอมพิวเตอร์ตามที่ลูกค้าต้องการ ตัวอย่างที่มีชื่อเสียงของระบบนี้ก็เช่น MYCIN [Shortliffe, 1976] ซึ่งเป็นระบบ ผู้เชี่ยวชาญเสมือนแพทย์ทำหน้าที่วินิจฉัยโรคที่ติดเชื้อจากแบคทีเรียพร้อมทั้งบอก ชื่อยาที่สอดคล้องกับการติดเชื้อด้วย พัฒนาขึ้นโดยเอ็ดวาร์ด ชอร์ทลิฟท์ (E. Shortliffe) สามารถวินิจฉัยโรคทางด้านอายุรกรรม (โรคที่รักษาทางยา) ได้ อย่างมีประสิทธิภาพ เนื่องจากระบบดังกล่าวนี้ได้บรรจุ "ความรอบรู้" ในด้านนี้ไว้ มากกว่านายแพทย์ที่เป็นมนุษย์จะจดจำได้หมดและให้ผลที่ถูกต้องแม่นยำมาก
- การพิสูจน์ทฤษฎี (theorem proving) ซึ่งนับเป็นเรื่องที่ยากมาก ถ้าให้มนุษย์ทำ แต่เราสามารถใช้เอไอทำได้ค่อนข้างดี
- วิทยาการหุ่นยนต์ (robotics) เป็นการทำหุ่นยนต์ให้ทำงานได้มีความฉลาด สามารถตัดสินใจได้
- การโปรแกรมอัตโนมัติ (automatic programming) เป็นการเขียนโปรแกรมโดย อัตโนมัติ เช่นเราป้อนคู่ลำดับอินพุตกับเอาต์พุตของโปรแกรมที่ต้องการ เพื่อแสดง ว่าอินพุตแบบนี้เรามุ่งหวังว่าจะได้เอาต์พุตอย่างไร โดยคู่ลำดับที่ป้อนเข้าไปมี จำนวนมากพอ แล้วระบบเอไอจะเขียนโปรแกรมที่ตรงกับคู่ลำดับอินพุตเอาต์พุตให้ โดยอัตโนมัติ
- ปัญหาการจัดตาราง (scheduling problem) เทคนิคทางปัญญาประดิษฐ์ได้รับการ ประยุกต์ใช้กับปัญหาการจัดตารางเวลา เช่นการจัดตารางเวลาในสายการผลิตว่า จะทำอย่างไรให้เกิดประสิทธิภาพสูงสุด หรือจะจัดตารางการขึ้นลงของเครื่องบิน อย่างไรให้เกิดประโยชน์สูงสุด เป็นต้น
- ปัญหาทางมโนทรรศน์ (perception problem) เทคนิคทางปัญญาประดิษฐ์ได้ถูก นำไปใช้แก้ปัญหาเกี่ยวกับการมองเห็น การฟัง การได้ยิน เช่นเมื่อหุ่นยนต์มอง จะ ทราบได้อย่างไรว่าอันนี้เป็นกล่อง อันนี้เป็นสิ่งก็ดขวาง ฯลฯ

#### เอกสารอ่านเพิ่มเติม

หนังสือของ Russell และ Norvig [Russell & Norvig, 1995] ให้รายละเอียดเกี่ยวกับประวัติ ของปัญญาประดิษฐ์ไว้อย่างละเอียด คำบรรยายเกี่ยวกับการศึกษาวิจัยเรื่องความฉลาดและ ปัญหาทางปัญญาประดิษฐ์แสดงไว้อย่างดีใน [Pfeifer & Scheier, 1999] นอกจากนั้น หนังสือของ Luger [Luger, 2002] ก็ได้อธิบายถึงประวัติของปัญญาประดิษฐ์และการ ประยุกต์ใช้ปัญญาประดิษฐ์ได้ดี

#### บรรณานุกรม

Luger, G. F. (2002) Artificial Intelligence: Structures and Strategies for Complex Problem Solving (Fourth Edition), Addison Wesley.

Pfeifer, R. and Scheier, C. (1999) *Understanding Intelligence*, The Mit Press.

Russell, S. and Norvig, P. (1995) *Artificial Intelligence: A Modern Approach*, Prentice Hall.

Shortliffe, E. H. (1976) *Computer-Based Medical Consultations: MYCIN*. Elsevier.

# ปริภูมิสถานะและการค้นหา



การแก้ปัญหาส่วนใหญ่ในปัญญาประดิษฐ์ จะมองปัญหาในรูปของการคันหา (search) งาน หลายๆ อย่างในปัญญาประดิษฐ์ซึ่งจะกล่าวในบทต่อๆ ไป เช่นการเรียนรู้ของเครื่อง การ ประมวลผลภาษาธรรมชาติ ฯลฯ ใช้พื้นฐานของการคันหาทั้งสิ้น ในการแก้ปัญหาโดย หลักการนี้ เราจะสร้างปริภูมิ (space) ขึ้นมาหนึ่งปริภูมิ สมาชิกแต่ละตัวในปริภูมินี้แทน ตัวเลือกของคำตอบ จากนั้นก็ทำการคันหาด้วยวิธีการคันหาอย่างใดอย่างหนึ่งซึ่งจะกล่าวใน บทนี้ เพื่อให้ได้คำตอบที่ต้องการ

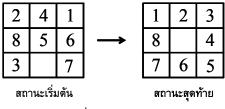
สิ่งที่ต้องทำในการแก้ปัญหาหนึ่งๆ คือ

- 1. นิยามปัญหาอย่างชัดเจน หาสถานการณ์ปัจจุบัน (initial situation หรือ initial state) สถานการณ์สุดท้าย (final situation) ซึ่งเป็นคำตอบของปัญหา
- 2. วิเคราะห์ปัญหา
- 3. หาความรู้ที่ใช้ในการแก้ปัญหาว่ามีอะไรบ้าง
- 4. เลือกเทคนิคแก้ปัญหาที่เหมาะสม

# 2.1 การนิยามปัญหาในรูปของการค้นหาในปริภูมิสถานะ

ปัญหา 8-Puzzle สมมติว่าเราต้องการแก้ปัญหา 8-Puzzle ซึ่งประกอบด้วยถาดขนาด 3x3 หน่วย ภายในถาด บรรจุแผ่นป้ายขนาด 1x1 หน่วยจำนวน 8 แผ่น ในแผ่นป้ายแต่ละแผ่นจะมีหมายเลขกำกับ อยู่ และมีช่องว่างอยู่ 1 ช่องที่แผ่นป้ายสามารถเคลื่อนเข้ามาแทนที่ได้ ปัญหาคือให้เลื่อน แผ่นป้ายเหล่านี้จากตำแหน่งเริ่มต้นให้เป็นตำแหน่งสุดท้ายซึ่งเป็นคำตอบ (ดูรูปที่ 2–1 ประกอบ) ในการนิยามปัญหาในรูปของการค้นหาในปริภูมิสถานะ (state space search) นั้น สามารถทำได้ดังนี้

การคันหาใน ปริภูมิสถานะ



รูปที่ 2–1 8-Puzzle

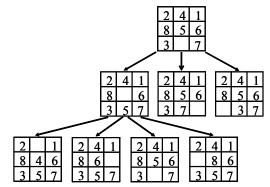
- นิยามปริภูมิสถานะโดยแสดงวัตถุทั้งหมดที่เกี่ยวข้องกับปัญหา ตัวอย่างเช่นใน ปัญหา 8-Puzzle เราอาจใช้*รายการ*เพื่อแทนวัตถุเหล่านี้
- ให้สถานะเริ่มต้น (initial state) แทนตำแหน่งเริ่มต้นของวัตถุทั้งหมดที่ เกี่ยวข้องกับปัญหาและสถานะสุดท้ายหรือสถานะเป้าหมายหรือคำตอบ (final state or goal state or solution) แทนตำแหน่งสุดท้าย เช่นตัวอย่างในปัญหา 8-Puzzle ให้สถานะเริ่มต้นเป็น {2,4,1,8,5,6,3,0,7} และสถานะเป้าหมายเป็น {1,2,3,8,0,4,7,6,5}
- หากฏที่ใช้เปลี่ยนสถานะจากสถานะหนึ่งไปเป็นอีกสถานะหนึ่ง ซึ่งเราเรียกกฏ เหล่านี้ว่าตัวกระทำการ (operator) ในที่นี้ตัวกระทำการก็คือการเลื่อนแผ่นป้าย
- ใช้เทคนิคของการค้นหาในการเปลี่ยนจากสถานะเริ่มต้นไปยังสถานะเป้าหมาย ตัวอย่างตัวกระทำการในกรณีของ 8-Puzzle เป็นดังนี้
  - แผ่นป้ายหนึ่งๆ จะเลื่อนมาที่ช่องว่างได้ถ้าอยู่ติดกับช่องว่าง และสถานะจะ เปลี่ยนจากสถานะเดิมไปยังสถานะใหม่ซึ่งตำแหน่งของแผ่นป้ายสลับที่กับ ตำแหน่งของช่องว่าง ตัวกระทำการมีทั้งหมด 4 ตัวดังนี้
    - ด้านบนของช่องว่างมีแผ่นป้าย > สลับตำแหน่งของช่องว่างกับแผ่นป้าย
    - 2. ด้านขวาของช่องว่างมีแผ่นป้าย 🗲 สลับตำแหน่งของช่องว่างกับแผ่นป้าย
    - 3 ด้านล่างของช่องว่างมีแผ่นป้าย → สลับตำแหน่งของช่องว่างกับแผ่นป้าย
    - 4 ด้านซ้ายของช่องว่างมีแผ่นป้าย -> สลับตำแหน่งของช่องว่างกับแผ่นป้าย

ตัวกระทำการที่ 1. มีความหมายว่า ถ้าด้านบนของช่องว่างมีแผ่นป้าย ให้สลับตำแหน่งของ ช่องว่างกับแผ่นป้าย และจะเกิดสถานะใหม่ซึ่งมีตำแหน่งของช่องว่างกับแผ่นป้ายสลับที่กัน

เมื่อเรานิยามตัวกระทำการเหล่านี้แล้ว ปริภูมิสถานะก็จะเกิดขึ้นโดยปริยาย และเราจะ เห็นปริภูมิสถานะว่าสถานะใดเชื่อมต่อกับสถานะใด ก็เมื่อเราเริ่มจากสถานะเริ่มต้นหนึ่งตัว แล้วใช้ตัวกระทำการเหล่านี้สร้างการเชื่อมต่อของสถานะ ในกรณีของปัญหา 8-Puzzle เมื่อ ใช้ตัวกระทำการด้านบน เริ่มจากสถานะเริ่มต้นในรูปที่ 2–1 จะสร้างปริภูมิสถานะบางส่วน ดังแสดงในรูปที่ 2–2

สถานะเริ่มต้น และ สถานะสุดท้าย

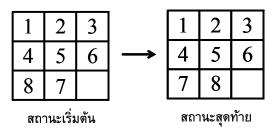
ตัวกระทำการ



รูปที่ 2–2 บางส่วนของปริภูมิสถานะในปัญหา 8-Puzzle

จากรูปจะเห็นว่าการเชื่อมต่อของสถานะถูกกำหนดโดยตัวกระทำการ ดังนั้นในปัญหา หนึ่งๆ เมื่อเรานิยามตัวกระทำการได้แล้ว เราก็จะได้ปริภูมิของสถานะสำหรับปัญหานั้นๆ อย่างไรก็ดี เราจะพบว่าปริภูมิสถานะโดยทั่วไปจะมีลักษณะเป็นโครงสร้างแบบกราฟ มากกว่าจะเป็นแบบต้นไม้ เนื่องจากบางสถานะอาจเกิดซ้ำกันได้ เช่นในกรณีของตัวอย่างใน รูปที่ 2–2 จะเห็นได้ว่าสถานะที่ 3 (นับจากซ้าย) ที่แถวล่างสุดซ้ำกับสถานะเริ่มต้น ซึ่งการ เป็นกราฟนี้เองทำให้การค้นหาในปริภูมิสถานะมีความยุ่งยากมากขึ้นกว่าปริภูมิที่เป็นแบบ ต้นไม้

นอกจากนั้นสถานะเริ่มต้นตัวหนึ่งที่กำหนดให้ อาจไม่สามารถนำไปสู่สถานะเป้าหมาย บางตัวได้ เนื่องจากสถานะเป้าหมายนั้นไม่มีเส้นทางที่เชื่อมต่อจากสถานะเริ่มต้น ตัวอย่างเช่นในรูปที่ 2–3



รูปที่ 2–3 ตัวอย่างคำตอบที่เข้าถึงไม่ได้ด้วยสถานะเริ่มต้น

จากที่กล่าวข้างต้นจะเห็นได้ว่า การแก้ปัญหาพื้นฐานทางปัญญาประดิษฐ์แบบหนึ่งคือ การมองปัญหาในรูปแบบของการค้นหาในปริภูมิสถานะ โดยเริ่มจากการนิยามสถานะ นิยามโครงสร้างข้อมูลที่เก็บวัตถุที่เกี่ยวข้องกับปัญหา กำหนดสถานะเริ่มต้นและสถานะ เป้าหมาย รวมทั้งหาตัวกระทำการว่าจะต้องใช้ตัวกระทำการอะไรบ้างในการนิยามสถานะ จากนั้นก็เป็นการเลือกเทคนิคการค้นหาที่เหมาะสมกับปัญหาที่เราต้องการ หัวข้อต่อไปนี้จะ กล่าวถึงเทคนิคการค้นหาแบบต่าง ๆ ที่สามารถนำมาใช้ในการค้นหาในปริภูมิสถานะ

## 2.2 เทคนิคการค้นหาในปัญญาประดิษฐ์

เทคนิคการค้นหาสามารถแบ่งประเภทได้ดังต่อไปนี้

- 1. การค้นหาแบบบอด (blind search)
  - 1.1 การค้นหาทั้งหมด (exhaustive search)
  - 1.2 การค้นหาบางส่วน (partial search)
    - 1.2.1 การค้นหาแนวกว้างก่อน (breadth-first search)
    - 1.2.2 การค้นหาแนวลึกก่อน (depth-first search)
- 2. การค้นหาแบบฮิวริสติก (heuristic search)
  - 2.1 อัลกอริทึมปืนเขา (hill-climbing algorithm)
  - 2.2 อัลกอริทึมอบเหนียวจำลอง (simulated annealing algorithm)
  - 2.3 การค้นหาดีสุดก่อน (best-first search)
  - 2.4 การคันหา A\* (A\* search)
  - 2.5 อื่นๆ

เทคนิคการค้นหาสามารถแบ่งได้เป็นสองประเภทหลักๆ คือ การค้นหาแบบบอด (blind search) ซึ่งเป็นเทคนิคการค้นหาที่ไม่มีตัวช่วยในการค้นหา แต่จะมีรูปแบบการค้นหาที่ แน่นอนตายตัว เช่นจะค้นหาสถานะจากบนลงล่างในปริภูมิค้นหา เป็นต้น ส่วนเทคนิคการ ค้นหาอีกประเภทหนึ่งคือ การค้นหาแบบฮิวริสติก (heuristic search) ซึ่งจะใช้ความรู้รูปแบบ หนึ่งที่เรียกว่าฮิวริสติกมาช่วยทำให้การค้นหามีประสิทธิภาพยิ่งขึ้น

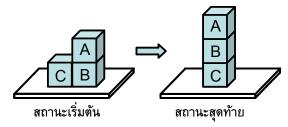
การค้นหาแบบบอดสามารถแบ่งย่อยได้ดังนี้คือ การค้นหาทั้งหมด (exhaustive search) หมายถึงการค้นหาทั้งหมดทั่วทั้งปริภูมิสถานะและการค้นหาบางส่วน (partial search) เป็น การค้นหาเพียงบางส่วนของปริภูมิสถานะ ปัญหาส่วนใหญ่ทางปัญญาประดิษฐ์มีปริภูมิ สถานะที่มีขนาดใหญ่มาก ทำให้เราไม่สามารถค้นหาได้ทั่วทั้งปริภูมิ จำเป็นต้องค้นหาเพียง บางส่วนของปริภูมิเท่านั้น ดังนั้นจึงมีความเป็นไปได้ว่าคำตอบที่ได้อาจไม่ใช่คำตอบดีสุด การค้นหาเพียงบางส่วนโดยการค้นหาแบบบอดนั้นสามารถแบ่งได้เป็นสองประเภทคือ การค้นหาแนวกว้างก่อน (breadth-first search) ซึ่งเป็นการค้นหาในแนวกว้างก่อนเมื่อ

พิจารณาจากโครงสร้างต้นไม้ของปริภูมิสถานะ และการค้นหาแนวลึกก่อน (depth-first search) คือหาแนวลึกก่อนเมื่อพิจารณาจากโครงสร้างต้นไม้ ส่วนการค้นหาแบบฮิวริสติก (heuristic search) มีหลายเทคนิคด้วยกัน เช่นอัลกอริทึมปืนเขา (hill-climbing search) อัลกอริทึมอบเหนียวจำลอง (simulated annealing algorithm) การค้นหาดีสุดก่อน (best-first search) การค้นหา A\* (A\* search) เป็นต้น ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงเทคนิคค้นหาในแต่ละ วิธีโดยเริ่มจากการค้นหาแบบอดและตามด้วยการค้นหาแบบฮิวริสติก

### 2.3 การค้นหาแบบบอด

ส่วนนี้อธิบายอัลกอริทึมการค้นหาแบบบอด (blind search) โดยจะเริ่มจากการค้นหา แนวกว้างก่อน แล้วต่อด้วยการค้นหาแนวลึกก่อน โดยตัวอย่างที่ใช้เพื่ออธิบายอัลกอริทึมคือ <u>ปัญหาโลกของบล็อก (block world problem)</u> ซึ่งแสดงในรูปที่ 2–4 ด้านล่างนี้

ปัญหา โลกของบล็อก



รูปที่ 2–4 ปัญหาโลกของบล็อก

ปัญหาคือกำหนดสถานะเริ่มต้นของการจัดเรียงตัวของบล็อกให้ ต้องการจัดเรียงใหม่ให้ ได้ตามสถานะสุดท้าย โดยมีตัวกระทำการดังนี้

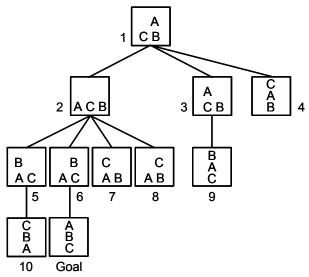
- (1) บล็อก X ไม่มีบล็อกอื่นทับ → วาง X บนโต๊ะ
- (2) บล็อก X และ Y ไม่มีบล็อกอื่นทับ → วาง X บน Y

โดยที่ X และ Y เป็นตัวแปรและสามารถแทนที่ด้วย 'A', 'B' หรือ 'C' เช่นเมื่อใช้ตัวกระทำ การ (1) กับสถานะเริ่มต้น จะได้ว่าถ้าบล็อก 'A' ไม่มีบล็อกอื่นทับ แล้ววาง 'A' บนโต๊ะได้ เป็นต้น

#### 2.3.1 การค้นหาแนวกว้างก่อน

ในการค้นหาแนวกว้างก่อน (breadth-first search) นี้ สถานะทุกตัว (ซึ่งบางทีเรียกว่า<u>บัพ (node)</u> เมื่อมองปริภูมิค้นหาอยู่ในรูปของต้นไม้) ที่อยู่ในระดับเดียวกันของต้นไม้จะถูก ตรวจสอบก่อนสถานะที่อยู่ในระดับถัดไป วิธีการของการค้นหาแบบนี้ทำโดยเริ่มจากการ สร้างสถานะลูกของสถานะเริ่มต้นก่อน แล้วตรวจสอบว่ามีสถานะใดที่เป็นสถานะสุดท้าย หรือไม่ ถ้าหากว่ามีก็เป็นอันว่าการค้นหาสิ้นสุด ถ้าไม่มีก็จะสร้างสถานะลูกของสถานะ เหล่านั้น แล้วทำการตรวจสอบสถานะลูกทุกตัวของสถานะเหล่านั้น ถ้าพบสถานะสุดท้าย การค้นหาก็สิ้นสุด ถ้าไม่พบก็สร้างสถานะลูกของสถานะเหล่านั้นต่อไปอีก ทำเช่นนี้ไป เรื่อยๆ จนกว่าจะพบสถานะสุดท้ายหรือจนไม่สามารถสร้างสถานะลูกใหม่ได้อีก

ในกรณีของปัญหาโลกของบล็อก เริ่มจากสถานะเริ่มต้น เมื่อเราคันหาด้วยการคันหา แบบแนวกว้างก่อน ก็จะได้สถานะที่เกิดขึ้นดังรูปที่ 2–5 ในตัวอย่างนี้กำหนดว่าลำดับของ แถวไม่มีความสำคัญ กล่าวคือสถานะ 'A C B' เท่ากับสถานะ 'C B A' เป็นตัน และในการ สร้างสถานะจะไม่สร้างสถานะซ้ำเดิม เช่นจากสถานะที่ 2 เราสามารถสร้างสถานะลูกของมัน ตัวหนึ่งซึ่งเท่ากับสถานะที่ 1 แต่จะไม่นำสถานะนี้ใส่ลงเป็นสถานะลูกของสถานะที่ 2 เนื่องจากไปซ้ำกับสถานะที่ 1



รูปที่ 2–5 การค้นหาแบบแนวกว้างก่อนในปัญหาโลกของบล็อก

ตัวเลข 1, 2, 3, ... ในรูปด้านบนแสดงลำดับของสถานะที่ถูกสร้างขึ้น และ 'Goal' แสดง สถานะเป้าหมายหรือคำตอบ โดยเริ่มจากสถานะที่ 1 ซึ่งเป็นสถานะเริ่มต้น จากนั้นใช้ตัว กระทำการ (1) และตัวกระทำการ (2) และแทนที่ตัวแปร X และ Y ในตัวกระทำการทั้งสอง ให้เป็น 'A', 'B' หรือ 'C' ตามลำดับจะได้สถานะลูกเป็นสถานะที่ 2 สถานะที่ 3 และ สถานะ ที่ 4 ตามลำดับ เมื่อสร้างสถานะลูกของสถานะที่ 1 ครบทุกตัวแล้ว ก็จะลงมาในระดับถัดไป เพื่อสร้างสถานะลูกของสถานะที่ 2, 3 และ 4 เป็นเช่นนี้ไปจนกว่าจะได้สถานะสุดท้ายที่ ต้องการ ซึ่งจะเห็นได้ว่าการค้นหาจะทำในแนวกว้างทีละระดับตั้งแต่บนลงล่าง จากตัวอย่าง เราได้สถานะสุดท้ายเป็นสถานะที่ 11 และไม่ต้องทำการค้นหาต่อเพราะการค้นหาแบบนี้ เป็นการค้นหาเพียงบางส่วนเท่านั้น แม้ว่าอาจจะมีเส้นทางอื่นอีกที่สามารถนำไปสู่สถานะสุดท้ายได้ อัลกอริทึมของการค้นหาแนวกว้างก่อนแสดงได้ในตารางที่ 2-1 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 2–1 อัลกอริทึมการค้นหาแนวกว้างก่อน

#### Algorithm: Breadth-First Search

- 1. Node-list := {initial state}
- UNTIL a goal state is found or Node-list is empty DO
   Remove the first element from Node-list and call it F.
  - 2.2 For Each operator matching E DO
    - 2.2.1 Apply the operator to generate a new state.
    - 2.2.2 **IF** the new state is a goal state **THEN** quit and return this state

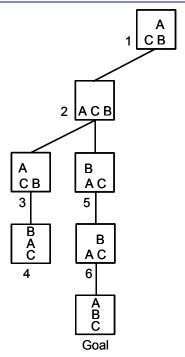
ELSE add the state to the end of Node-list.

หมายเหตุ อัลกอริทึมด้านบนนี้ไม่ได้ตรวจสอบสถานะซ้ำ

#### 2.3.2 การค้นหาแนวลึกก่อน

การค้นหาแนวลึกก่อน (depth-frist search) จะสร้างสถานะในแนวลึกทางด้านมุมซ้ายล่าง ก่อน (ดูรูปที่ 2–6 ประกอบ) ถ้าสถานะตามแนวดิ่งถูกสร้างหรือกระจายจนหมดและยังไม่ได้ คำตอบ ก็จะไล่กลับขึ้นด้านบนเพื่อหาเส้นทางอื่นที่จะเป็นไปได้

การคันหาแบบแนวกว้างก่อนกับการค้นหาแนวลึกก่อนนั้น ไม่สามารถบอกได้ว่าการ ค้นหาแบบไหนจะได้คำตอบเร็วกว่ากัน ขึ้นอยู่กับว่าคำตอบของเราอยู่บริเวณไหนในปริภูมิ สถานะ (กรณีของตัวอย่างในรูปที่ 2–6 นั้น การค้นหาแนวลึกก่อนพบคำตอบเร็วกว่า โดย สร้างสถานะทั้งสิ้น 7 ตัว ซึ่งคำตอบอยู่ที่บริเวณมุมซ้ายล่างของปริภูมิสถานะ) อัลกอริทึม การค้นหาแนวลึกก่อนแสดงในตารางที่ 2–2



รูปที่ 2–6 การค้นหาแบบแนวลึกก่อนในปัญหาโลกของบล็อก

ตารางที่ 2-2 อัลกอริทึมการค้นหาแนวลึกก่อน

#### Algorithm: Depth-First Search

1. **IF** initial state = goal state **THEN** quit and return success

ELSE UNTIL success or failure DO

- 1.1 Generate a successor, E, of the initial state IF there are no more successors
  - THEN return failure
  - ELSE call Depth-First Search with E as the initial state.
- 1.2 IF success is return THEN return success ELSE continue in this loop.

หมายเหตุ อัลกอริทึมด้านบนนี้ไม่ได้ตรวจสอบสถานะซ้ำ

ข้อดีข้อเสียของอัลกอริทึมการค้นหาแนวลึกก่อน เมื่อเทียบกับการค้นหาแนวกว้างก่อน เป็นดังต่อไปนี้

ตารางที่ 2–3 เปรียบเทียบอัลกอริทึมการคันหาแนวลึกก่อนและแนวกว้างก่อน

การค้นหาแนวลึกก่อน	การค้นหาแนวกว้างก่อน	
1. ใช้หน่วยความจำน้อยกว่าการคันหา     แนวกว้างก่อน เพราะว่าสถานะใน     เส้นทางคันหาปัจจุบันเท่านั้นที่ถูกเก็บ     (ในขณะใด ๆ จะเก็บเส้นทางเดียว พอ     ไปเส้นทางอื่น เส้นทางที่ผ่านมาก็ไม่     จำเป็นต้องเก็บไว้อีก)	1. ใช้หน่วยความจำมากกว่า เพราะต้อง เก็บสถานะไว้ทุกตัว เพื่อหาเส้นทาง จากสถานะเริ่มต้นไปคำตอบ	
2. อาจติดเส้นทางที่ลึกมาก ๆ โดยไม่พบ คำตอบ เช่นในกรณีที่เส้นทางนั้นไม่มี คำตอบ และเป็นเส้นทางที่ยาวไม่สิ้นสุด ซึ่งการค้นหาแบบนี้ จะไปเส้นทางอื่น ไม่ได้ (เช่นกรณีของ Prolog ซึ่งใช้วิธี ค้นหาแบบนี้ จะทำการค้นหาไปเรื่อย ๆ จนกว่าสถานะที่สร้างขึ้น ใช้หน่วย-ความจำเกิน ซึ่งจะเกิดข้อผิดพลาดขึ้น วิธีแก้ไขที่ใช้ใน Prolog คือให้ผู้ใช้ กำหนดความลึกในการค้นหาคำตอบ จะได้ไม่เสียเวลา ในการค้นหานานเกิน จำเป็น เช่นกำหนดให้ความลึกในการ ค้นหาในแต่ละเส้นทางไม่มากกว่า 100 ขั้นตอน เป็นต้น หรืออาจจะกำหนดที่ ขนาดของหน่วยความจำก็ได้)	2. จะไม่ติดเส้นทางที่ลึกมากๆ โดยไม่พบ คำตอบ	
3. ถ้าคำตอบอยู่ที่ระดับ n+1 สถานะอื่น ทุกตัวที่อยู่ที่ระดับ 1 ถึงระดับ n ไม่ จำเป็นต้องถูกกระจายจนหมด	3. ถ้าคำตอบอยู่ที่ระดับ n+1 สถานะทุก ตัวที่ระดับ 1 ถึงระดับ n จะต้องถูก กระจายจนหมด ทำให้มีสถานะที่ไม่ จำเป็นในเส้นทางที่จะไปสู่คำตอบถูก กระจายออกด้วย	
4. เมื่อพบคำตอบ ไม่สามารถรับประกันได้ ว่าเส้นทางที่ได้เป็นเส้นทางสั้นสุด หรือไม่	4. ถ้ามีคำตอบจะประกันได้ว่าจะพบ คำตอบแน่ๆ และจะได้เส้นทางสั้นสุด ด้วย (สมมติว่าระยะห่างหรือต้นทุน ระหว่างสถานะ 2 ตัวใดๆ มีค่าเท่ากัน หมด)	

### 2.4 การค้นหาแบบฮิวริสติก

ปัญหา การเดินทาง ของ พนักงานขาย การค้นหาประเภทฮิวริสติกนี้จะใช้ความรู้แบบหนึ่งที่เรียกว่า*ฮิวริสติก*มาช่วยในการค้นหาให้ มีประสิทธิภาพมากขึ้น โดยฮิวริสติกตัวนี้จะช่วยชี้แนะว่ากระบวนการค้นหาควรจะเลือก เส้นทางใดหรือสถานะใดเพื่อทำการค้นหาต่อไปให้ได้คำตอบอย่างมีประสิทธิภาพ พิจารณา ปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย (traveling salesman problem) ซึ่งแสดงในรูปที่ 2-7



รูปที่ 2–7 ปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย

ในตัวอย่างของปัญหานี้ มีเมือง 7 เมือง พนักงานขายต้องการเดินทางไปให้ได้ครบทั้ง 7 เมืองและกลับมายังจุดเริ่มต้นโดยให้ได้ระยะทางโดยรวมสั้นที่สุด วิธีหนึ่งที่ทำได้คือ หา เส้นทางทั้งหมดที่เป็นไปได้ซึ่งจะมีด้วยกันทั้งสิ้น (7-1)!/2 (=360) แบบ จากนั้นวัดแต่ละ เส้นทางว่าใช้ระยะทางเท่าไร แล้วก็เลือกเส้นทางที่สั้นที่สุด วิธีการนี้ไม่สามารถคำนวณได้ อย่างมีประสิทธิภาพในทางปฏิบัติ เมื่อจำนวนเมืองมีมากขึ้น เช่นถ้ามีเมือง 100 เมือง จะมี เส้นทางที่เป็นไปได้ทั้งสิ้น 4.67 x 10 155 แบบ

ฮิวริสติก คืออะไร? ถ้าเราใช้สามัญสำนึกโดยคาดเดาอย่างมีเหตุผลว่า เมื่อเราต้องการระยะทางโดยรวมสั้น ที่สุด เราก็น่าจะเลือกเมืองที่อยู่ใกล้มากที่สุดกับเมืองที่เราอยู่ในปัจจุบัน แล้วเดินทางไปเมือง นั้นก่อน เมื่อไปถึงเมืองนั้นแล้วค่อยทำในทำนองเดียวกันอีกว่า จะเดินไปยังเมืองที่ใกล้ที่สุด เมืองถัดไป ทำเช่นนี้จนกระทั่งเดินทางครบทุกเมือง ก็น่าจะได้ระยะทางโดยรวมสั้นที่สุด แม้ว่าวิธีการเช่นนี้จะทำงานได้อย่างมีประสิทธิภาพ และคำตอบที่ได้มีแนวโน้มว่าจะดี แต่ อย่างไรก็ดี คำตอบที่ได้โดยวิธีนี้อาจไม่เป็นเส้นทางที่สั้นที่สุดก็ได้ วิธีการเช่นนี้ก็คือการนำ ความรู้แบบหนึ่งมาแก้ไขปัญหา ความรู้แบบนี้อาจไม่ใช่ความรู้ที่สมบูรณ์ แต่ก็พอที่จะนำมา แก้ไขปัญหาให้เราได้ และช่วยแนะให้เรารู้ว่าควรจะค้นหาเส้นทางอย่างไร เราเรียกว่า ความรู้ที่ไม่สมบูรณ์หรือการคาดเดาอย่างมีเหตุผลแบบนี้ว่าอิวริสติก

การค้นหาแบบฮิวริสติกคือ การค้นหาที่นำความรู้ประเภทนี้มาใช้ช่วยชี้แนะเส้นทางใน การค้นหาคำตอบ โดยมีลักษณะเด่นดังนี้

- เป็นเทคนิคที่ใช้เพิ่มประสิทธิภาพของกระบวนการค้นหา โดยอาจจะต้องยอมให้ ขาดความสมบูรณ์ไปบ้าง คืออาจไม่พบคำตอบที่ถูกต้อง แม้ว่าในปริภูมิสถานะจะมี คำตอบนี้อยู่
- การนำฮิวริสติกมาใช้จะต้องนำมาใช้ในรูปแบบที่วัดค่าได้อย่างง่าย ซึ่งมักทำโดย นิยามฮิวริสติกให้อยู่ในรูปแบบของฟังก์ชัน เราเรียกว่าฟังก์ชันฮิวริสติก (heuristic function) ซึ่งเป็นฟังก์ชันที่คำนวณค่าจากสถานะไปยังตัวเลขที่ชี้ว่าสถานะนั้นเข้า ใกลัสถานะเป้าหมายมากเท่าไร (ยิ่งมากเท่าไร ยิ่งมีโอกาสที่จะเปลี่ยนเป็นสถานะ เป้าหมายมากเท่านั้น) การค้นหาก็จะมุ่งไปเส้นทางที่มีค่าฟังก์ชันฮิวริสติกที่ดีกว่า
- ฟังก์ชันฮิวริสติกนี้เป็นสิ่งที่ใช้ชี้แนะกระบวนการค้นหาว่าควรจะค้นหาไปในทิศทาง
   ใด ซึ่งกระบวนการค้นหาที่ใช้ฟังก์ชันฮิวริสติกสามารถออกแบบได้หลายชนิด ดัง
   จะกล่าวต่อไป
- ในบางกรณีที่เราสามารถนิยามฟังก์ชันฮิวริสติกได้อย่างสมบูรณ์แบบ การคันหาก็ จะสามารถมุ่งตรงไปยังสถานะเป้าหมายโดยไม่ผิดเส้นทางเลย แต่ถ้าฟังก์ชัน ฮิวริสติกไม่ดีก็อาจทำให้กระบวนการคันหาหลงไปในทิศทางที่ผิดได้ ทำให้คำตอบ ที่ได้เมื่อใช้ฮิวริสติกไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด

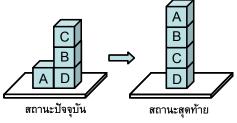
#### 2.4.1 ตัวอย่างของฟังก์ชันฮิวริสติก

ในส่วนนี้จะขอยกตัวอย่างการนิยามฟังก์ชันฮิวริสติกสัก 3 ฟังก์ชันดังนี้

#### ฟังก์ชันฮิวริสติก h1 สำหรับปัญหาโลกของบล็อก

ฟังก์ชันฮิวริสติกตัวแรกที่จะยกมาให้ดูเป็นฟังก์ชันสำหรับคำนวณค่าฮิวริสติก (heuristic value) สำหรับสถานะใดๆ ของปัญหาโลกของบล็อก ขอเรียกฟังก์ชันนี้ว่า h1 ซึ่งนิยามดังนี้

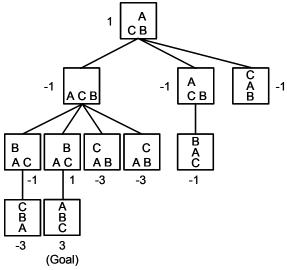
h1: บวกหนึ่งให้กับทุกบล็อกที่วางบนสิ่ง (บล็อกหรือโต๊ะ) ที่มันควรอยู่ และลบหนึ่งถ้าไม่ใช่



รูปที่ 2–8 ตัวอย่างฟังก์ชันฮิวริสติก h1

ฟังก์ชัน ฮิวริสติก 'สิ่งที่มันควรอยู่' ในที่นี้คือสถานะสุดท้ายหรือคำตอบ พิจารณารูปที่ 2–8 เราจะได้ว่าค่า ฟังก์ชันจะเท่ากับค่าที่บล็อกแต่ละบล็อกได้รับเมื่อเทียบกับสถานะสุดท้ายว่า มันวางอยู่บน สิ่งเดียวกันหรือไม่ ซึ่งจะได้ว่า A ได้ -1 เพราะว่าในสถานะสุดท้าย A วางอยู่บน B แต่ใน สถานะปัจจุบัน A วางอยู่บนโต๊ะ เมื่อตรวจสอบบล็อกทุกบล็อกจะได้ดังนี้คือ A = -1, B = -1, C = -1, D = 1 ซึ่งทำให้ได้ค่ารวมของฟังก์ชันเท่ากับ -2 หน่วย

ด้านล่างนี้แสดงค่าฮิวริสติกสำหรับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–5



รูปที่ 2–9 ค่าฮิวริสติก h1 สำหรับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–5

ในรูปที่ 2–9 นี้ ตัวเลขที่กำกับที่แต่ละสถานะเป็นค่าฮิวริสติกที่คำนวณได้โดยฟังก์ชัน h1 จะ

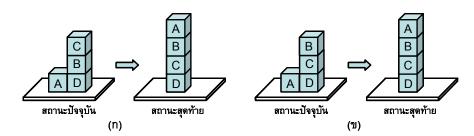
เห็นว่าสถานะ BAC ที่เข้าใกล้คำตอบมีค่าฮิวริสติกเท่ากับ 1 ส่วนสถานะ A ที่ต่าง จากคำตอบมากก็มีค่าฮิวริสติกน้อยสุดเท่ากับ -3 ซึ่งแสดงให้เห็นว่าฟังก์ชัน h1 สามารถวัด ความใกล้เคียงคำตอบได้ค่อนข้างดี อย่างไรก็ดีเมื่อพิจารณาที่สถานะลูกของสถานะเริ่มต้น ในระดับแรก จะพบว่าสถานะทุกตัวมีค่าเท่ากับ -1 ซึ่งหมายความว่าฟังก์ชัน h1 ไม่สามารถ

แยกความแตกต่างของสถานะทั้งสามนี้ได้ แม้ว่าสถานะ ACB จะนำไปสู่คำตอบได้เร็ว

#### ฟังก์ชันฮิวริสติก h2 สำหรับปัญหาโลกของบล็อก

ดังจะเห็นได้ในตัวอย่างของฟังก์ชันฮิวริสติก h1 ที่กล่าวข้างต้นว่าไม่สามารถแยกความ แตกต่างของบางสถานะได้ ในที่นี้จึงขอยกตัวอย่างฟังก์ชันฮิวริสติก h2 ที่มีประสิทธิภาพ ในการวัดความเข้าใกล้คำตอบหรือความดีของสถานะได้อย่างสมบูรณ์แบบและมี ประสิทธิภาพดีกว่า h1 ซึ่ง h2 มีนิยามดังนี้

h2: สำหรับบล็อกแต่ละก้อนที่อยู่บนโครงสร้างที่ถูก บวก 1 แต้มให้กับบล็อกทุกก้อนที่อยู่ใน โครงสร้างนั้นเพื่อเป็นคะแนนสำหรับบล็อกที่อยู่บนโครงสร้างที่ถูกนั้น และลบ 1 แต้ม สำหรับบล็อกทุกก้อนที่อยู่บนโครงสร้างที่ผิด เพื่อเป็นคะแนนสำหรับบล็อกที่อยู่บน โครงสร้างที่ผิดนั้น ค่าฮิวริสติกสำหรับสถานะคือคะแนนรวมของบล็อกทุกก้อนที่ พิจารณาโดยที่โครงสร้างคือบล็อกที่เรียงตัวต่อกันตามแนวตั้ง(ไม่นับโต๊ะ)

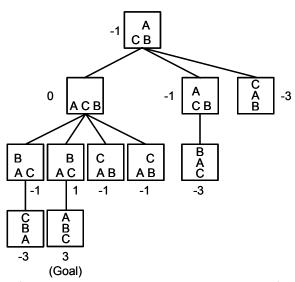


รูปที่ 2–10 ตัวอย่างฟังก์ชันฮิวริสติก h2

ฟังก์ชันฮิวริสติก h2 นี้จะพิจารณาถึงค่าความดีของสถานะโดยดูที่โครงสร้างที่รองรับบล็อก ใดๆ ว่าต้องเป็นโครงสร้างที่ตรงกับโครงสร้างที่รองรับบล็อกเดียวกันในคำตอบ ทำให้การวัด ค่าฮิวริสติกมีความแม่นยำยิ่งขึ้น พิจารณาตัวอย่างในรูปที่ 2–10 (ก) โครงสร้างที่รองรับ

บล็อก 'C' ในสถานะปัจจุบันคือโครงสร้าง ซึ่งต่างจากในคำตอบที่โครงสร้าง เป็น โครงสร้างที่รองรับบล็อก 'C' ดังนั้นสำหรับบล็อก 'C' ที่สถานะปัจจุบันที่มีบล็อก 2 ก้อนอยู่ ในโครงสร้างรองรับที่ผิดจึงได้แต้มเท่ากับ -2 เมื่อคำนวณคะแนนสำหรับบล็อกทุกก้อนก็จะ ได้คะแนนตามนี้คือ A = 0, B = -1, C = -2, D = 0 ซึ่งทำให้ได้ค่ารวมของฟังก์ชันเท่ากับ -3 หน่วย (บล็อก A ได้ศูนย์แต้มเพราะว่าไม่มีโครงสร้างที่รองรับมันอยู่เลย เนื่องจากโครงสร้าง ไม่รวมถึงโต๊ะ) ในกรณีของสถานะปัจจุบันในรูปที่ 2–10 (ข) จะได้คะแนนตามนี้คือ A = 0, B = 2, C = 1, D = 0 ซึ่งทำให้ได้ค่ารวมของฟังก์ชันเท่ากับ 3 หน่วย

เมื่อนำฟังก์ชัน h2 ไปวัดค่าฮิวริสติกให้กับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–5 จะได้ผลดัง รูปที่ 2–11 ต่อไปนี้



รูปที่ 2–11 ค่าฮิวริสติก h2 สำหรับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–5

จะเห็นว่าฟังก์ชันฮิวริสติก h2 สามารถแยกความแตกต่างระหว่างสถานะลูกทุกตัวของ สถานะเริ่มต้นได้อย่างถูกต้อง นอกจากนั้นฟังก์ชันนี้ยังบอกความใกล้กับคำตอบของสถานะ ทุกตัวได้อย่างสมบูรณ์แบบ เมื่อดูเส้นทางจากสถานะเริ่มต้นจนถึงคำตอบ จะพบว่าในแต่ละ ระดับ สถานะที่มีค่าฮิวริสติกสูงกว่าสถานะอื่นๆ ในระดับเดียวกันล้วนเป็นสถานะที่นำไปสู่ คำตอบได้โดยตรงทั้งสิ้น

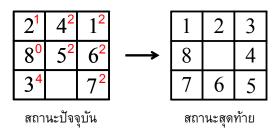
#### ฟังก์ชันฮิวริสติกสำหรับปัญหา 8-Puzzle

ตัวอย่างของฟังก์ชันฮิวริสติกสำหรับปัญหา 8-Puzzle แสดงในสมการด้านล่างนี้

$$h_{Man} = \sum_{i=1}^{8} d_x(c_i, g_i) + \sum_{i=1}^{8} d_y(c_i, g_i)$$
 (2.1)

โดยที่  $c_i$ ,  $g_i$ ,  $d_x$ ,  $d_y$  คือพิกัดของแผ่นป้าย i ที่สถานะปัจจุบัน พิกัดของแผ่นป้าย i ที่สถานะ เป้าหมาย ระยะห่างระหว่าง  $c_i$  กับ  $g_i$  ตามแกน x และระยะห่างระหว่าง  $c_i$  กับ  $g_i$  ตาม แกน y ตามลำดับ

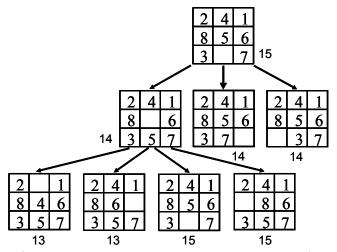
ฟังก์ชัน แมนสัตตัน ฟังก์ชันนี้เรียกว่าฟังก์ชันแมนฮัตตัน ฟังก์ชันนี้สามารถแปรความหมายอย่างง่ายคือ การ หาค่าจำนวนครั้งที่ต้องขยับแผ่นป้ายตั้งแต่แผ่นที่ 1 ถึงแผ่นที่ 8 จากตำแหน่งปัจจุบันตาม แนวแกน x และ y ไปยังตำแหน่งที่ควรจะอยู่ตามคำตอบ ว่าต้องขยับทั้งสิ้นน้อยที่สุดรวมกี่ ครั้ง โดยไม่ต้องมีเงื่อนไขว่าจะติดกับช่องว่างหรือไม่ (สามารถเลื่อนได้เลย แม้จะมีแผ่นป้าย อื่นวางอยู่แล้ว) สังเกตว่าฟังก์ชันนี้ยิ่งมีค่าน้อยยิ่งดี



รูปที่ 2–12 ฟังก์ชันแมนฮัตตันสำหรับปัญหา 8-Puzzle

ตัวอย่างเช่นพิจารณารูปที่ 2–12 ตัวเลขที่อยู่มุมขวาบนในแผ่นป้ายแต่ละแผ่นแสดง จำนวนครั้งที่ต้องเลื่อนแผ่นป้ายนั้นไปยังตำแหน่งที่มันควรอยู่เมื่อเทียบกับคำตอบ เช่นแผ่น ป้าย '2' ที่สถานะปัจจุบันต้องเลื่อนทั้งหมด 1 ครั้ง (ตามแนวแกน x) จึงจะไปอยู่ในตำแหน่ง เดียวกับในคำตอบ แผ่นป้าย '3' ที่สถานะปัจจุบันต้องเลื่อนทั้งหมด 2+2 ครั้ง (2 ครั้งตาม แนวแกน x และ 2 ครั้งตามแนวแกน y) จึงจะไปอยู่ในตำแหน่งเดียวกับในคำตอบ ดังนั้น ค่าฮิวริสติกของสถานะปัจจุบันนี้มีค่าเท่ากับ 2+1+4+2+2+2+0 = 15 หน่วย

เมื่อนำฟังก์ชัน h<sub>Man</sub> ไปวัดค่าฮิวริสติกให้กับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–2 จะได้ผลดังรูปที่ 2–13 ต่อไปนี้



รูปที่ 2–13 ค่าฟังก์ชันแมนฮัตตันสำหรับสถานะต่างๆ ในรูปที่ 2–2

จากตัวอย่างของการนิยามฟังก์ชันฮิวริสติกทั้งสามด้านบน คงจะเห็นแนวทางการนิยาม ฟังก์ชันฮิวริสติกเหล่านี้ ซึ่งโดยมากเรามักนิยามฟังก์ชันเพื่อคำนวณความคล้าย (ความต่าง) กับคำตอบ และวัดเป็นตัวเลขไปใช้ในการคันหาต่อไป ฟังก์ชันฮิวริสติกที่ดีต้องคำนวณง่าย ไม่ยุ่งยากซับซ้อนมากจนกระทั่งเสียเวลาคำนวณมหาศาล ข้อสังเกตอีกอย่างก็คือการสร้าง ฟังก์ชันฮิวริสติกอาจทำได้โดยตัดเงื่อนไขของการใช้ตัวกระทำการออก อย่างเช่นในตัวอย่าง ของ 8-Puzzle นั้น ตัวกระทำการเพื่อเลื่อนแผ่นป้ายมีเงื่อนไขว่า แผ่นป้ายจะเลื่อนได้ก็ ต่อเมื่อแผ่นป้ายนั้นติดกับช่องว่าง การนิยามฟังก์ชันแมนฮัตตันนั้นเสมือนกับว่าแผ่นป้าย เลื่อนไปยังตำแหน่งต่างๆ ได้โดยไม่ต้องติดเงื่อนไขว่า แผ่นป้ายนั้นอยู่ติดกับช่องว่างหรือไม่ แล้วนับการเลื่อนแผ่นป้ายทั้งหมดเป็นการนิยามฟังก์ชัน เป็นตัน

#### 2.4.2 อัลกอริทึมปีนเขา

ฟังก์ชันฮิวริสติกที่นิยามขึ้นในข้างต้นนั้น สามารถนำมาช่วยกระบวนการค้นหาเพื่อให้ได้ คำตอบอย่างรวดเร็วและมีประสิทธิภาพ วิธีการที่จะนำฟังก์ชันฮิวริสติกมาใช้มีหลายวิธี ด้วยกันขึ้นอยู่กับว่าจะใช้ในลักษณะใด เช่นเลือกสถานะที่มีค่าฮิวริสติกดีขึ้น แล้วเดินไปยัง สถานะนั้นเลยโดยไม่ต้องสนใจสถานะที่มีค่าฮิวริสติกแย่กว่าสถานะปัจจุบัน หรือว่าจะเก็บ สถานะทุกตัวไว้แม้ว่าค่าฮิวริสติกจะแย่ลง แล้วพิจารณาสถานะเหล่านี้ที่หลัง เป็นต้น ในส่วน ต่อไปนี้จะกล่าวถึงอัลกอริทึมต่างๆ ที่นำฟังก์ชันฮิวริสติกมาช่วยในการคันหาคำตอบ โดย เริ่มจากอัลกอริทึมปีนเขา (hill-climbing algorithm)



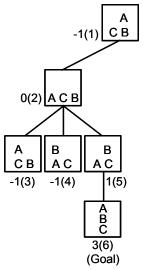
การค้นหาแบบนี้เปรียบเสมือนการปืนไปสู่ยอดเขาดังแสดงในรูปที่ 2–14 ซึ่งอัลกอริทึม จะขึ้นในแนวดิ่งตลอด ถ้าเจอทางแยกเราก็จะไปแยกที่ตรงดิ่งขึ้นไปจนกระทั่งถึงยอดเขา ความสูงจากฐานภูเขาจนถึงตำแหน่งที่อยู่ในปัจจุบันก็จะเปรียบเหมือนค่าฮิวริสติก (ในกรณี นี้เราต้องการหาค่าสูงสุด) ซึ่งในที่นี้ยิ่งมากยิ่งดี อัลกอริทึมแสดงในตารางที่ 2–4

#### ตารางที่ 2–4 อัลกอริทึมปืนเขาอย่างง่าย

#### Algorithm: Simple Hill-Climbing Search

- 1. Evaluate the initial state.
- 2. **IF** the initial state=goal state **THEN** return the initial state and quit
  - **ELSE** current state := initial state.
- 3. **UNTIL** a goal state is found or there are no new operators left to be applied in the current state **DO** 
  - 3.1 Select an operator that has not yet been applied to the current state and apply it to produce a new state.
  - 3.2 Evaluate the new state.
    - IF new state=goal state THEN
       return the new state and quit
    - **ELSE IF** the new state is better than the current state **THEN** 
      - current state := new state
    - ELSE IF the new state is not better than the current state THEN continue in this loop.

ตัวอย่างการใช้ฟังก์ชันฮิวริสติก h2 โดยอัลกอริทึมปืนเขาอย่างง่ายในตารางที่ 2-4 กับ ปัญหาโลกของบล็อกแสดงในรูปที่ 2-15



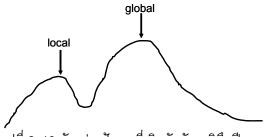
รูปที่ 2–15 ตัวอย่างอัลกอริทึมปืนเขากับปัญหาโลกของบล็อก

ตัวเลข h(i) ในรูปแสดงว่า สถานะที่ i มีค่าฮิวริสติกเท่ากับ h จากรูปจะเห็นได้ว่า เริ่มต้น จากสถานะที่ 1 ที่มีค่าฮิวริสติกเท่ากับ -1 อัลกอริทึมปืนเขาใช้ตัวกระทำการเพื่อสร้างสถานะ ลูกตัวแรกของสถานะที่ 1 แล้ววัดค่าฮิวริสติกได้ 0 ซึ่งมีค่าดีขึ้น ถ้าสังเกตจากรูปที่ 2–5 จะ พบว่าสถานะที่ 1 มีสถานะลูกทั้งหมด 3 ตัว แต่ในกรณีของอัลกอริทึมปืนเขานี้ เมื่อได้ สถานะลูกตัวแรกซึ่งมีค่าฮิวริสติกดีขึ้น อัลกอริทึมจะไม่สร้างสถานะลูกที่เหลืออีก 2 ตัว และ จะไม่มีการย้อนกลับมาที่สถานะลูกทั้งสองนี้ แม้ว่าหลังจากนี้อัลกอริทึมจะค้นไม่พบคำตอบ กล่าวคือเป็นการตัดทางเลือกทิ้งไปเลย ซึ่งการทำเช่นนี้แม้ว่าจะมีโอกาสไม่พบคำตอบ แต่ก็ มีข้อดีที่เป็นการช่วยลดเวลาและปริภูมิที่ทำการค้นหาจะลดลงอย่างมาก

จากนั้นอัลกอริทึมมาที่สถานะที่ 2 แล้วเริ่มสร้างสถานะลูก ได้สถานะที่ 3 ที่มีค่า ฮิวริสติก -1 ซึ่งแย่ลง ในกรณีที่แย่ลงเช่นนี้ อัลกอริทึมจะไม่ไปยังสถานะลูกตัวนี้ และสร้าง สถานะลูกตัวต่อไป โดยใช้ตัวกระทำการที่เหลือ ได้สถานะที่ 4 มีค่าฮิวริสติกเท่ากับ -1 ไม่ดี ขึ้นเช่นกัน จึงสร้างสถานะลูกตัวถัดไป เป็นสถานะที่ 5 มีค่าฮิวริสติกเท่ากับ 1 เป็นค่าที่ดีขึ้น อัลกอริทึมจะมายังสถานะนี้และค้นพบคำตอบในที่สุด

อัลกอริทึมปืนเขานี้จะมีประสิทธิภาพมากดังเช่นแสดงในตัวอย่างนี้ซึ่งกระจายสถานะ ทั้งสิ้นเพียง 6 ตัวแล้วพบคำตอบ เปรียบเทียบกับอัลกอริทึมการค้นหาแนวกว้างก่อนซึ่งใช้ สถานะทั้งสิ้นถึง 11 ตัว อย่างไรก็ดีอัลกอริทึมนี้จะมีประสิทธิภาพมาก ถ้าใช้ฟังก์ชัน ชิวริสติกที่ดีมากๆ ดังเช่นฟังก์ชัน h2 ซึ่งเป็นฟังก์ชันที่สมบูรณ์มาก ในกรณีที่ฟังก์ชัน ชิวริสติกไม่ดีนัก อัลกอริทึมนี้ก็อาจหลงเส้นทางได้ และอาจไม่พบคำตอบแม้ว่าปริภูมิที่กำลัง ค้นหามีคำตอบอยู่ด้วยก็ตาม สาเหตุของการหลงเส้นทางประการหนึ่งมาจากการเลือก สถานะลูก ซึ่งอัลกอริทึมจะไม่ได้พิจารณาสถานะลูกทุกตัว โดยเมื่อพบสถานะลูกตัวใดตัว หนึ่งที่ดีขึ้น ก็จะเลือกเส้นทางนั้นในทันที อัลกอริทึมนี้สามารถดัดแปลงเล็กน้อยให้พิจารณาสถานะลูกทุกตัวให้ครบก่อน แล้วเลือกสถานะลูกตัวที่มีค่าฮิวริสติกสูงสุด เมื่อทำเช่นนี้ก็จะ ทำให้อัลกอริทึมได้พิจารณาเส้นทางที่ดีที่สุด ณ ขณะหนึ่งๆ ได้ดีขึ้น เราเรียกอัลกอริทึมที่ ดัดแปลงนี้ว่าอัลกอริทึมปืนเขาชันสุด (steepest ascent hill-climbing)

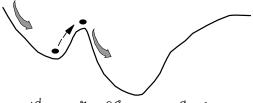
#### 2.4.3 อัลกอริทึมอบเหนียวจำลอง



รู้ปที่ 2–16 ตัวอย่างปัญหาที่เกิดกับอัลกอริทึมปีนเขา

ค่าดีสุดเฉพาะที่ และ ค่าดีสดวงกว้าง พิจารณาตัวอย่างในรูปที่ 2–16 ซึ่งแสดงค่าฮิวริสติกด้วยความสูงจากฐานที่เกิดขึ้นระหว่าง การค้นหาด้วยอัลกอริทึมปืนเขา ปัญหาที่เกิดขึ้นก็คือ อัลกอริทึมปืนเขาจะค้นพบสถานะที่มี ค่าดีสุดเฉพาะที่ (local optimum) เท่านั้น ไม่สามารถค้นพบค่าดีสุดวงกว้าง (global optimum) ได้ เนื่องจากเมื่อการค้นหามาตกที่สถานะดีสุดเฉพาะที่แล้ว พบว่าสถานะใหม่ที่ สร้างขึ้นจะมีค่าฮิวริสติกแย่ลงทั้งหมด ทำให้การค้นหาหยุดที่สถานะนั้น ปริภูมิสถานะ จำนวนมากที่มีลักษณะของค่าฮิวริสติกดังรูปด้านบนนี้ และในปัญหาจำนวนมาก เรามักพบ ปริภูมิสถานะที่มีสถานะดีสุดเฉพาะที่มากกว่าหนึ่งสถานะ ทำให้การค้นหาประสบความ ลำบากในการค้นให้พบสถานะดีสุดวงกว้าง

อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลอง (simulated annealing algorithm) ถูกออกแบบมา เพื่อให้สามารถหลุดออกได้จากสถานะดีสุดเฉพาะที่ โดยใช้แนวคิดอุณหพลศาสตร์ของ กระบวนการอบเหนียว ซึ่งเป็นขั้นตอนการลดอุณหภูมิลงอย่างช้า ๆ ระหว่างการหลอม เพื่อให้ได้โลหะที่อยู่ในสภาวะที่เหมาะที่สุด เป็นโลหะเหนียว ไม่เปราะ แนวคิดอธิบายให้ เข้าใจได้ดีโดยใช้รูปที่ 2–17



รูปที่ 2–17 อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลอง

เนื่องจากแนวคิดนี้เป็นการหาค่าต่ำสุด จึงใช้รูปที่กลับหัวกลับหางกับรูปที่ 2–16 ปัญหา ของค่าดีสุดเฉพาะที่ (ในรูปนี้คือค่าต่ำสุดเฉพาะที่) ก็คือเมื่อการค้นหาแบบปืนเขา (ในกรณีนี้ คือการค้นหาแบบลงเหว) มาตกที่สถานะนี้ การค้นหาก็จะหยุด วิธีที่จะแก้ปัญหาการตกที่ สถานะนี้ได้ก็คือ ต้องดึงการค้นหาให้ขึ้นมาให้ได้เพื่อจะได้ค้นต่อไปจนพบค่าดีสุดวงกว้าง

อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลองจะยอมให้การค้นหาวิ่งไปในทิศทางที่ไม่ดีได้ในช่วง เริ่มต้นของกระบวนการค้นหา เพื่อเป็นการสำรวจทั่ว ๆ แบบหยาบก่อน แล้วจึงค่อย ๆ ค้นหา อย่างละเอียดเมื่อเวลาผ่านไป ด้วยแนวคิดเช่นนี้ทำให้เราคาดหวังว่า ผลลัพธ์สุดท้ายที่ได้จะ ไม่ขึ้นกับสถานะเริ่มต้นมากนัก เพื่อให้เข้าใจถึงอัลกอริทึมนี้ ขออธิบายการอบเหนียวของ โลหะโดยย่อดังนี้

การอบเหนียวของโลหะเป็นการหลอมโลหะจนละลาย (ทำให้โลหะอยู่ในสถานะที่มี พลังงานสูง) แล้วค่อย ๆ ลดอุณหภูมิลงที่ละน้อยจนโลหะเปลี่ยนกลับมาอยู่ในสถานะของแข็ง จุดมุ่งหมายคือพยายามทำให้โลหะกลับมาเป็นของแข็งในสถานะสุดท้ายที่มีพลังงานต่ำสุด ซึ่งโดยทั่วไปตามธรรมชาติ สสารจะพยายามเปลี่ยนตัวเองจากสถานะที่มีพลังงานสูงไปสู่ สถานะพลังงานต่ำ แต่ก็มีความน่าจะเป็นที่สสารเปลี่ยนจากพลังงานต่ำไปพลังงานสูงอยู่บ้าง ความน่าจะเป็นนี้สามารถคำนวณได้โดยสมการด้านล่างนี้

$$p = e^{-\Delta E/kT} \tag{2.2}$$

โดยที่  $\Delta E$  เป็นระดับพลังงานที่เปลี่ยนไป (เป็นค่าบวก) T เป็นอุณหภูมิ และ k เป็นค่าคงที่ ของโบลต์ซมันน์ (Boltzmann) การเปลี่ยนแปลงจากระดับพลังงานสูงไปต่ำนั้น มี ความน่าจะเป็นที่จะเกิดในช่วงเริ่มต้นมากกว่าในช่วงปลายของกระบวนการอบเหนียว อัตราการลดอุณหภูมิในการอบเหนียวเรียกว่า หมายกำหนดการอบเหนียว (annealing schedule) ถ้าหมายกำหนดการอบเหนียวเร็ว กล่าวคือลดอุณหภูมิลงอย่างรวดเร็ว โลหะก็มี โอกาสเข้าสู่สถานะสุดท้ายที่มีพลังงานสูงอยู่ เราจึงต้องพิจารณาหมายกำหนดการอบเหนียว ไม่ให้เร็วเกินไป แต่ถ้าช้าไปก็ทำให้เสียเวลาโดยไม่จำเป็นเช่นกัน

แนวคิดของการอบเหนียวจำลองก็ได้จากการล้อเลียนการอบเหนียวของโลหะ โดยเป็น การค้นหาแบบปืนเขา (ลงเหว) แบบหนึ่ง ซึ่งการค้นหาสามารถไปในทิศทางที่ไม่ดีได้ โดยเฉพาะในช่วงต้นของกระบวนการค้นหา เพื่อสำรวจบริเวณที่น่าจะนำไปสู่คำตอบดีสุด เราได้สมการความน่าจะเป็นสำหรับการอบเหนียวจำลองดังนี้

$$p = e^{-\Delta E/T} \tag{2.3}$$

โดยที่  $\Delta E$  เป็นค่าฮิวริสติกที่เปลี่ยนไป (เป็นค่าบวก) T เป็นอุณหภูมิ เนื่องจาก k ในสมการ (2.2) เป็นค่าคงที่ จึงรวมเข้าไปใน T ได้

สมการนี้เมื่อนำไปใช้ร่วมกับการค้นหาแบบปืนเขา ก็จะช่วยให้กระบวนการค้นหา สามารถหลุดออกจากค่าดีสุดเฉพาะที่ได้ตรงกับความต้องการของเรา ตัวอย่างเช่นเมื่อเรา อยู่ที่สถานะปัจจุบันมีค่าฮิวริสติกเท่ากับ A และเมื่อสร้างสถานะลูกที่มีค่าฮิวริสติกเท่ากับ B ซึ่งแย่ลง การค้นหาอาจไปยังสถานะลูกนี้ได้ โดยคำนวณค่าความน่าจะเป็น (p) ตามสมการ ด้านบน ได้เป็น  $p=e^{-|A-B|/T}$  ค่าที่ได้นี้จะอยู่ระหว่าง 0 ถึง 1 จากนั้นเราจะสุ่มตัวเลข  $({\bf random}({\bf 0},{\bf 1}))$  ขึ้นมาหนึ่งตัว ถ้าค่า p มีค่ามากกว่า ก็จะรับสถานะลูกเป็นสถานะต่อไป ได้ ค่า T เป็นพารามิเตอร์ของอัลกอริทึมนี้ที่เราสามารถปรับแต่งให้เหมาะสมสำหรับปัญหา หนึ่ง ๆ ที่เราสนใจ โดยช่วงเริ่มตันกำหนดให้เป็นค่ามากแล้วค่อย ๆ ลดลงเมื่อการค้นหา ดำเนินต่อไป

เมื่อพิจารณาสมการนี้ เราจะได้คุณสมบัติที่เราต้องการดังนี้คือ เมื่อ T มาก (ในช่วงต้น ของกระบวนการคันหา) จะได้ p มีค่ามาก คือเรายอมให้การคันหาไปในทิศทางที่ไม่ดีได้ง่าย หน่อยในช่วงต้นการคันหา แต่เมื่อ T น้อย (ในช่วงปลายของกระบวนการคันหา) จะได้ p มีค่าน้อยคือการคันหาเริ่มเข้าสู่คำตอบ ก็ไม่ควรให้การคันหากระโดดไปยังสถานะที่แย่ลง เมื่อพิจารณา  $\Delta E$  จะพบว่า เมื่อ  $\Delta E$  มีค่ามากจะได้ว่า p มีค่าน้อย กล่าวคือการก้าวกระโดด จากสถานะที่ดีไปยังสถานะที่ไม่ดีที่การก้าวกระโดดนั้นเป็นก้าวใหญ่ (มีการเปลี่ยนแปลงค่าฮิวริสติกมาก) จะเกิดขึ้นได้ยากกว่าการก้าวกระโดดที่เป็นก้าวเล็ก (มีการเปลี่ยนแปลงค่าฮิวริสติกน้อย) ซึ่งเป็นคุณสมบัติที่น่าพอใจ เนื่องจากเราเชื่อว่าสถานะที่เป็นคำตอบมักจะเป็นหลุมลึกๆ ถ้าจะหลุดออกจากหลุมลึกได้ต้องก้าวใหญ่ ซึ่งไม่ควรให้เกิดขึ้นได้ง่าย ส่วนสถานะดีสุดเฉพาะที่มักเป็นหลุมตื้นๆ ดังนั้นจึงให้โอกาสหลุดลอดได้ง่ายหน่อย อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลองแสดงในตารางที่ 2–5

อัลกอริทึมจะมีลักษณะคล้ายกับอัลกอริทึมปืนเขา แต่สามารถเลือกสถานะที่มีค่า ฮิวริสติกแย่ลงได้ ดังนั้นเมื่อสิ้นสุดกระบวนการค้นหา สถานะตัวสุดท้ายที่พิจารณาอยู่อาจ ไม่ใช่สถานะที่มีค่าฮิวริสติกดีสุด ดังนั้นเราจึงจำเป็นต้องจำสถานะที่มีค่าฮิวริสติกดีสุดที่ผ่าน มาไว้ โดยเก็บค่าไว้ในตัวแปรชื่อ BEST-SO-FAR ในตอนเริ่มกระบวนการค้นหา จะกำหนด ค่าคงที่ตัวหนึ่งเป็นอุณหภูมิการอบเหนียว (T) และลดอุณหภูมิลงตามความเหมาะสม (ใน ขั้นตอนที่ 5.3 ในอัลกอริทึม) ในกรณีที่เราพิจารณาสถานะใหม่ (new state) ตัวหนึ่งอยู่ ถ้า พบว่าสถานะนี้มีค่าฮิวริสติกดีขึ้น ก็จะค้นหาต่อไปยังสถานะใหม่นี้ และปรับค่าตัวแปร BEST-SO-FAR แต่ถ้าหากว่าค่าฮิวริสติกแย่ลง เราจะคำนวณค่าความน่าจะเป็น ( $e^{-\Delta E/T}$ ) ที่จะไปยังสถานะใหม่นี้ การประยุกต์ใช้อัลกอริทึมนี้ ผู้ใช้จำเป็นต้องกำหนดพารามิเตอร์ใน อัลกอริทึมให้เหมาะสมสำหรับปัญหาที่กำลังพิจารณาอยู่ด้วย พารามิเตอร์นี้ได้แก่ ค่า อุณหภูมิเริ่มต้นและปริมาณการลดอุณหภูมิ

#### ตารางที่ 2–5 อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลอง

```
Algorithm: Simulated Annealing Search
1. Evaluate the initial state.
2. IF initial state=goal state THEN
      return the initial state and quit
   ELSE current state := initial state.
3. BEST-SO-FAR := current state
4. T := constant
5. UNTIL a goal state is found or there are no new
   operators left to be applied in the current state DO
   5.1 Select an operator that has not yet been applied
       to the current state and apply it to produce a
       new state.
   5.2 Evaluate the new state.
       IF new state=goal state THEN
          return new state and quit
       ELSE IF the new state is better than the current
                state THEN {
                current state := new state
                IF the new state is better than BEST-SO-FAR
                THEN BEST-SO-FAR := new state }
       ELSE IF the new state is not better than the
                current state THEN {
                \Delta E := |(\text{value of the current state}) - (\text{value of the new state})|
                IF e^{-\Delta E/T} > random(0,1) THEN
                   current state := new state }
   5.3 Revise T as necessary.
   Return BEST-SO-FAR as the answer.
```

## 2.4.4 อัลกอริทึมดีสุดก่อน

อัลกอริทึมดีสุดก่อน (best-first search) จะเก็บสถานะทุกตัวโดยไม่มีการตัดทิ้งไป ต่างจาก อัลกอริทึมปืนเขาที่เมื่อเลือกเส้นทางหนึ่งแล้ว ตัวเลือกอื่นที่เป็นลูกของสถานะปัจจุบันจะถูก ตัดทิ้งไป การไม่ตัดทิ้งจึงทำให้อัลกอริทึมนี้ไม่พลาดเส้นทางที่นำไปสู่คำตอบ โดยในแต่ละ ขั้นตอนจะเลือกสถานะที่มีค่าฮิวริสติกดีสุด โดยพิจารณาสถานะทุกตัวที่ยังไม่ถูกกระจาย (สถานะที่ยังไม่ได้สร้างสถานะลูก) อัลกอริทึมแสดงในตารางที่ 2–6

ตารางที่ 2–6 อัลกอริทึมดีสุดก่อน

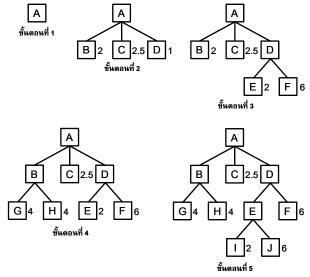
#### Algorithm: Best-First Search

- 1. OPEN := {initial state}
- 2. **UNTIL** a goal state is found or there are no states left on OPEN  ${\bf DO}$ 
  - 2.1 Pick the best node on OPEN.
  - 2.2 Generate its successors.
  - 2.3 FOR EACH successor DO

IF the successor has not been generated THEN
 evaluate it, add it to OPEN, and record it
 parent.

**THEN** change the parent if this new path is better than the previous one.

ตัวแปร OPEN ในอัลกอริทึมเก็บสถานะทุกตัวที่ถูกสร้างขึ้นแล้วแต่ยังไม่ถูกกระจาย (ยัง ไม่ได้สร้างสถานะลูกของมัน) ขั้นตอนสุดท้าย (IF STATEMENT) มีไว้เพื่อปรับเส้นทางและ ตันทุนใหม่ เนื่องจากว่าสถานะหนึ่งๆ อาจเข้าถึงจากหลายเส้นทาง (ดังที่ได้กล่าวข้างตัน แล้วว่าปริภูมิสถานะโดยทั่วไปเป็นกราฟ) ในกรณีที่เราพบเส้นทางใหม่ที่นำมาสู่สถานะที่เคย สร้างแล้ว และเส้นทางใหม่ดีกว่าหรือมีต้นทุนหรือจำนวนครั้งจากสถานะเริ่มต้นมายังสถานะ นี้น้อยกว่าเส้นทางเดิม ก็ให้แก้ไขเส้นทางให้ถูกต้อง ตัวอย่างของการค้นหาแบบอัลกอริทึม ดีสุดก่อนแสดงในรูปที่ 2–18



รูปที่ 2–18 อัลกอริทึมดีสุดก่อน

สมมติว่า 'A' เป็นสถานะเริ่มต้น สถานะลูกทุกตัวของ 'A' (คือ 'B', 'C' และ 'D') ถูกสร้าง ขึ้นในขั้นตอนที่ 2 จากนั้นเมื่อวัดค่าฮิวริสติกของสถานะทุกตัวได้ว่า 'D' มีค่าดีสุด (ในที่นี้ยิ่ง น้อยยิ่งดี) จึงนำ 'D' มากระจายสถานะลูก ได้สถานะ 'E' และ 'F' ซึ่งมีค่าฮิวริสติก 2 และ 6 ตามลำดับ เมื่อเปรียบเทียบค่าฮิวริสติกของสถานะทุกตัวที่ยังไม่ได้กระจาย (เก็บไว้ใน OPEN ในตารางที่ 2–6) จะได้ว่า 'B' มีค่าดีสุด (เท่ากับ 'E' แต่ในที่นี้กำหนดให้กรณีค่า เท่ากันให้นำสถานะที่สร้างก่อนมาทำก่อน) จึงนำ 'B' มากระจายต่อ และต่อจากนั้นใน ขั้นตอนที่ 5 สถานะ 'E' ถูกกระจายต่อไปตามลำดับ เป็นเช่นนี้จนกระทั่งพบคำตอบหรือไม่ สามารถสร้างสถานะใหม่ได้อีก

#### 2.4.5 อัลกอริทึม A\*

อัลกอริทึม A\* (A\* Search) เป็นการขยายอัลกอริทึมดีสุดก่อนโดยพิจารณาเพิ่มเติมถึง ต้นทุนจากสถานะเริ่มต้นมายังสถานะปัจจุบันเพื่อใช้คำนวณค่าฮิวริสติกด้วย ในกรณีของ อัลกอริทึม A\* เราต้องการหาค่าต่ำสุดของฟังก์ชัน f'(s) ของสถานะ s นิยามดังนี้

$$f'(s) = g(s) + h'(s)$$
 (2.4)

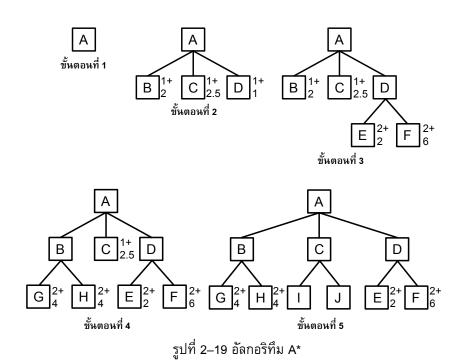
โดยที่ g คือฟังก์ชันที่คำนวณต้นทุนจากสถานะเริ่มต้นมายังสถานะปัจจุบัน h' คือฟังก์ชันที่ ประมาณต้นทุนจากสถานะปัจจุบันไปยังคำตอบ ดังนั้น f จึงเป็นฟังก์ชันที่ประมาณต้นทุน จากสถานะเริ่มต้นไปยังคำตอบ (ยิ่งน้อยยิ่งดี)

เรามองได้ว่าฟังก์ชัน h' คือฟังก์ชันฮิวริสติกที่เราเคยใช้ในการค้นหาอื่นๆ ก่อนหน้านี้ เช่นอัลกอริทึมปืนเขา อัลกอริทึมดีสุดก่อน เป็นต้น ในที่นี้เราใส่เครื่องหมาย ' เพื่อแสดงว่า ฟังก์ชันนี้เป็นฟังก์ชันประมาณของฟังก์ชันจริงที่ไม่รู้ (เราทำได้แค่ประมาณว่า h' คือต้นทุน จากสถานะปัจจุบันไปยังคำตอบ เราจะรู้ต้นทุนจริงก็ต่อเมื่อเราได้ทำการค้นหาจริงจนไปถึง คำตอบแล้ว) ส่วน g เป็นฟังก์ชันที่คำนวณต้นทุนจริงจากสถานะเริ่มต้นมายัง สถานะปัจจุบัน (จึงไม่ได้ใส่เครื่องหมาย ') เพราะเราสามารถหาต้นทุนจริงได้เนื่องจากได้ ค้นหาจากสถานะเริ่มต้นจนมาถึงสถานะปัจจุบันแล้ว ส่วน f ก็เป็นเพียงแค่ฟังก์ชันประมาณโดยการรวมต้นทุนทั้งสองคือ h' กับ g

อัลกอริทึม A\* จะทำการค้นหาโดยวิธีเดียวกันกับอัลกอริทึมดีสุดก่อนทุกประการ ยกเว้น ฟังก์ชันฮิวริสติกที่ใช้เปลี่ยนมาเป็น f (ต่างจากอัลกอริทึมดีสุดก่อนที่ใช้ h') และด้วยการใช้ f อัลกอริทึม A\* จึงให้ความสำคัญกับสถานะหนึ่ง g 2 ประการคือ (1) สถานะที่ดีต้องมี h' ดีคือ ต้นทุนเพื่อจะนำไปสู่คำตอบหลังจากนี้ต้องน้อย และ (2) ต้นทุนที่จ่ายไปแล้วกว่าจะถึง สถานะนี้ (g) ต้องน้อยด้วย เราจึงได้ว่า A\* จะค้นหาเส้นทางที่ให้ต้นทุนโดยรวมน้อยสุดตาม

ค่า f ซึ่งต่างจากอัลกอริทึมดีสุดก่อนที่เน้นความสำคัญของสถานะที่ต้นทุนหลังจากนี้ที่จะ นำไปสู่คำตอบต้องน้อย โดยไม่สนใจว่าต้นทุนที่จ่ายไปแล้วกว่าจะนำมาถึงสถานะนี้ต้องเสีย ไปเท่าไร

รูปที่ 2–19 แสดงการค้นหาด้วยอัลกอริทึม A\* กับสถานะในรูปที่ 2–18 โดยสมมติให้ ต้นทุนหรือระยะห่างระหว่างสถานะพ่อแม่ไปยังสถานะลูกเท่ากับ 1 หน่วย เช่นต้นทุนจริง (g) จาก 'A' ไปยัง 'B', 'C' หรือ 'D' มีค่าเท่ากับ 1 หน่วย



จากรูปจะเห็นได้ว่าในขั้นตอนที่ 4 สถานะ 'C' จะถูกเลือกมากระจายโดยอัลกอริทึม A\* เนื่องจากมีค่า f น้อยสุดเท่ากับ 3.5 ซึ่งน้อยกว่า 'E' ที่มีค่าเท่ากับ 4 แม้ว่าค่า h' ของ E จะ น้อยกว่า ซึ่งต่างจากการสร้างสถานะของอัลกอริทึมดีสุดก่อน

## 2.4.6 การค้นหาตาบู

ตาบู (tabu, taboo) แปลว่า ต้องห้าม (เช่นสิ่งของที่เป็นของศักดิ์สิทธิ์ จึงห้ามแตะต้อง) การ ค้นหาตาบูเป็นเทคนิคการค้นหาที่ค่อนข้างใหม่ มักไม่ถูกอธิบายไว้ในหนังสือเกี่ยวกับ ปัญญาประดิษฐ์ ในหัวข้อนี้เราจะใช้เนื้อที่ค่อนข้างมากเพื่อบรรยายถึงวิธีการนี้ ในกระบวนการค้นหาตาบูนั้น จะทำเครื่องหมายบนเส้นทางบางเส้นทางที่ไม่สนใจจะ ค้นหา การทำเครื่องหมายนี้อาจทำในระดับของตัวกระทำการ หรือหน่วยย่อยของตัวกระทำ การก็ได้ หน่วยย่อยใดที่ถูกทำเครื่องหมายไว้จะเปลี่ยนสถานภาพต้องห้าม (tabu status) ให้อยู่ในภาวะต้องห้าม (tabu active) กล่าวคือหน่วยย่อยนี้จะไม่ถูกนำมาใช้เพื่อสร้าง เส้นทางในการค้นหา อาจเป็นเพราะเส้นทางนี้คงไม่นำไปสู่คำตอบหรืออาจเป็นเส้นทางที่ เคยค้นหามาแล้ว เป็นต้น

การค้นหาตาบูจะกำหนดสถานภาพของหน่วยย่อยโดยขึ้นกับหน่วยความจำ ซึ่งหน่วย-ความจำนี้จะเปลี่ยนแปลงตามเวลาและสภาพแวดล้อมในระหว่างกระบวนการค้นหา การ ค้นหาตาบูมีแนวคิดที่ว่า การค้นหาที่ฉลาดจะต้องพิจารณาถึงสิ่งเหล่านี้คือ

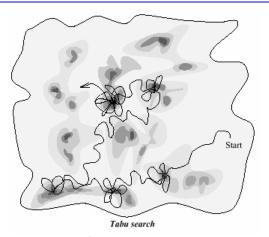
- 1. หน่วยความจำปรับตัว (adaptive memory) กล่าวคือหน่วยความจำจะต้องมีการปรับตัว เพื่อให้การคันหาเป็นไปอย่างมีประสิทธิภาพตามสภาพการคันหา ณ ตำแหน่งนั้น ๆ
- 2. การสำรวจแบบตอบสนอง (responsive exploration) ซึ่งการค้นหานั้น เราจะต้องทำ การสำรวจอย่างถี่ถ้วนในเส้นทางที่ดี เพื่อหวังว่าอาจจะได้เส้นทางที่ดีกว่าเดิม นอกจากนั้นแล้ว เรายังต้องค้นหาในเส้นทางที่ไม่ดีด้วย เพราะบางครั้งเส้นทางที่เลว อาจจะให้ข้อมูลมากกว่าเส้นทางที่ดีเพื่อหาเส้นทางใหม่ที่ดีขึ้นได้

หน่วยความจำที่ใช้ในการค้นหานี้มี 2 ชนิดคือ

- หน่วยความจำตามเวลา (recency-based memory) เป็นหน่วยความจำที่จะปรับเปลี่ยน ไปตามขั้นตอนในการคันหา
- 2. หน่วยความจำตามความถี่ (frequency-base memory) เป็นหน่วยความจำที่ใช้สำหรับ จำว่าตัวกระทำการตัวไหนใช้งานบ่อยๆ

หน่วยความจำทั้งสองนี้จะถูกนำมาใช้เพื่อปรับสถานภาพของตัวกระทำการ หน่วยความจำ ทั้งสองนี้ใช้สำหรับการค้นหาในสองลักษณะคือ (1) ความละเอียด (intensification) และ (2) ความหลากหลาย (diversification) ความละเอียดหมายถึงว่า เมื่อเราพบว่าผลเฉลย (solution) อยู่บริเวณใดบริเวณหนึ่ง เราจะพยายามค้นหาบริเวณใกล้เคียงให้มากขึ้นเพื่อหา ผลเฉลยที่ดีกว่า ส่วนความหลากหลายหมายถึง เมื่อเราคันหาผลเฉลยพบแล้วว่าอยู่ใน บริเวณใดบริเวณหนึ่ง ให้เลือกเส้นทางที่แตกต่างจากเดิมบ้าง เพื่อที่เราอาจจะได้ผลเฉลยที่ดี ขึ้น แม้ว่าเส้นทางนั้นจะเป็นเส้นทางที่เลว (เมื่อประเมินจากค่าฮิวริสติก)

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> 'ผลเฉลย' ในบริบทของการคันหาตาบูเทียบได้กับ 'สถานะ' ของการคันหาในปริภูมิสถานะ ซึ่งผล เฉลยนี้อาจไม่เป็นผลเฉลยดีสุด



รูปที่ 2–20 การค้นหาตาบู

รูปที่ 2-20 แสดงแนวคิดการคันหาตาบู ในรูปบริเวณที่มีสีเข้มแสดงถึงบริเวณที่มีค่า ฮิวริสติกที่ดี จากรูปจะเห็นว่าจากจุดเริ่มตัน (Start ในรูป) การคันหาจะพยายามไปสู่บริเวณ ที่มีค่าฮิวริสติกสูง (สีเข้ม) ซึ่งก็จะพบจุดสูงสุดเฉพาะที่ จากนั้นก็จะสำรวจบริเวณรอบๆ และ ค่อยเปลี่ยนไปยังเส้นทางใหม่ที่ต่างไปจากเดิม ซึ่งอาจต้องไปในเส้นทางใหม่ที่มีค่าฮิวริสติก ไม่ดีด้วย ในที่สุดก็คาดหวังว่าการค้นหาจะสามารถไปสู่จุดสูงสุดวงกว้างได้

### หน่วยความจำระยะสั้น

ปัญหาที่เราสนใจคือ หาค่า x ที่ทำให้ฟังก์ชัน f(x) มีค่าต่ำสุด โดยกำหนดให้ N(x) เป็น สถานะข้างเคียง (neighborhood) ของ x ในปริภูมิสถานะ X กล่าวคือ N(x) คือสถานะลูกที่ สามารถสร้างได้จากตัวกระทำการ

การค้นหาตาบูใช้หน่วยความจำ 2 ชนิดเพื่อเปลี่ยนค่า N(x) คือหน่วยความจำระยะสั้น (short term memory) เพื่อใช้สำหรับเป็นหน่วยความจำตามเวลา และหน่วยความจำระยะ ยาว (long term memory) ใช้เป็นหน่วยความจำตามความถี่ โดยให้ N\*(x) แทนจุดข้างเคียงของ x ที่เปลี่ยนไป เมื่อใช้หน่วยความจำเหล่านี้มาช่วยสร้างสถานะข้างเคียง

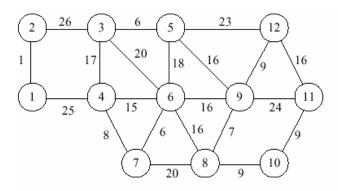
ในกรณีของหน่วยความจำระยะสั้น หน่วยความจำนี้ใช้เป็นหน่วยความจำตามเวลาเพื่อ เก็บผลเฉลยหรือคุณสมบัติของผลเฉลย (solution attribute) ในการคันหาที่เพิ่งจะผ่านมา และคุณสมบัติที่ปรากฏในผลเฉลยที่เพิ่งจะคันหาไปจะถูกกำหนดให้มีสถานภาพเป็น "ภาวะ ต้องห้าม" ซึ่งภาวะต้องห้ามก็คือการทำเครื่องหมายไว้ว่าเราไม่ต้องคันหาเส้นทางหรือผล เฉลยอื่นๆ ถ้าเส้นทางหรือผลเฉลยนั้นๆ มีคุณสมบัติเหมือนกับผลเฉลยที่มีพึ่งคันหาไปเมื่อ เร็วๆ นี้ เพราะจะได้ผลเฉลยที่ใกล้เคียงกันนั่นเอง และผลเฉลยอื่นๆ ที่จะพบในอนาคตที่มี คุณสมบัติเป็นภาวะต้องห้ามก็จะมีสถานภาพเป็นภาวะต้องห้ามด้วย (ก็เพราะว่ามันมี

คุณสมบัติเหมือนกัน จึงไม่จำเป็นจะต้องไปเสียเวลาค้นหามันอีก) ดังนั้นหน้าที่ของ หน่วยความจำระยะสั้นก็คือ การป้องกันการสร้างผลเฉลยบางตัวไม่ให้อยู่ใน N\*(x) กล่าวคือ N\*(x) จะเป็นเซตย่อยของ N(x) โดยมีสถานะบางตัวที่มีสถานภาพเป็นภาวะต้องห้ามถูกตัด ออกไป (ในกรณีของหน่วยความจำระยะยาว N\*(x) อาจเป็นซูเปอร์เซ็ตของ N(x)) N\*(x) นี้ จะถูกกำหนดโดยหน่วยความจำระยะสั้น ซึ่งจะเปลี่ยนแปลงในแต่ละครั้งของการค้นหา

## ตัวอย่างปัญหาต้นไม้ k กิ่งน้อยสุด

ในที่นี้จะยกตัวอย่างปัญหาต้นไม้ k กิ่งน้อยสุด เพื่อแสดงกระบวนการค้นหาตาบูด้วย หน่วยความจำระยะสั้น

ปัญหาต้นไม้ k กิ่งน้อยสุด (minimum k-tree problem) คือ การหาต้นไม้ที่มี k กิ่งจาก กราฟโดยให้ผลรวมของน้ำหนักของกิ่งน้อยที่สุด (ในที่นี้ให้ k=4) ดังรูปที่ 2–21



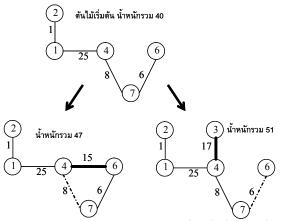
รูปที่ 2–21 ตัวอย่างปัญหาต้นไม้ k กิ่งน้อยสุด

จากกราฟข้างบน เราจะสร้างต้นไม้ที่มี 4 กิ่งโดยใช้<u>อัลกอริทึมตะกราม (greedy algorithm)</u> ซึ่งเริ่มจากการหากิ่งแรกในกราฟที่มีน้ำหนักน้อยสุด (กิ่ง (1,2)) จากนั้นหากิ่งที่เชื่อมกับกิ่งนี้ ที่มีน้ำหนักน้อยสุด ทำเช่นนี้ไปจนครบ 4 กิ่ง จะได้ผลดังตารางข้างล่างนี้

ขั้นตอนที่	ตัวเลือก	กิ่งที่เลือก	น้ำหนักรวม
1	(1,2)	(1,2)	1
2	(1,4), (2,3)	(1,4)	26
3	(2,3), (3,4), (4,6), (4,7)	(4,7)	34
4	(2,3), (3,4), (4,6),	(6,7)	40
	(6,7),(7,8)		

ตารางที่ 2–7 การสร้างผลเฉลยเริ่มต้นด้วยอัลกอริทึมตะกราม

เมื่อได้ต้นไม้ที่มี 4 กิ่งเรียบร้อยแล้ว พบว่าน้ำหนักรวมที่หาได้คือ 40 เมื่อได้ผลเฉลย เริ่มต้นแล้ว ต่อไปเราก็จะสร้างผลเฉลยข้างเคียงใหม่ โดยแทนที่กิ่ง 1 กิ่งในต้นไม้ด้วยกิ่งใหม่ โดยที่ผลที่ได้ต้องเป็นต้นไม้ รูปที่ 2–22 แสดงการสร้างผลเฉลยใหม่ 2 ตัวโดยการลบกิ่งหนึ่ง กิ่ง (แสดงด้วยเส้นประในรูป) ออกจากต้นไม้เดิม และเพิ่มกิ่งหนึ่งกิ่ง (แสดงด้วยเส้นทึบใน รูป) เข้าไป



รูปที่ 2–22 การสร้างผลเฉลยข้างเคียงโดยลบกิ่งหนึ่งกิ่งและเพิ่มกิ่งหนึ่งกิ่ง

## การเลือกคุณสมบัติที่ใช้กำหนดสถานภาพต้องห้ามในการสร้างต้นไม้

ในปัญหานี้กำหนดให้ กิ่งเพิ่มเข้า (added edge) และ กิ่งลบออก (dropped edge) เป็น ตัวกำหนดสถานภาพต้องห้าม โดยที่

- กิ่งเพิ่มเข้าหมายถึงคำตอบอื่นๆ ใน N(x) ที่จะลบกิ่งนี้ จะมีสถานภาพเป็นภาวะ ต้องห้าม (ไม่ต้องนำมาพิจารณา)
- กิ่งลบออกหมายถึงคำตอบอื่นๆ ใน N(x) ที่จะเพิ่มกิ่งนี้ จะมีสถานภาพเป็นภาวะ ต้องห้าม (ซึ่งไม่นำมาพิจารณาอีกเช่นเดียวกัน)

และกำหนดให้*ระยะเวลาต้องห้าม (tabu-tenure)* คือระยะเวลาที่กิ่งเพิ่มเข้าหรือกิ่งลบออกจะ ส่งผลต่อสถานภาพต้องห้าม โดยกำหนดไว้ว่า

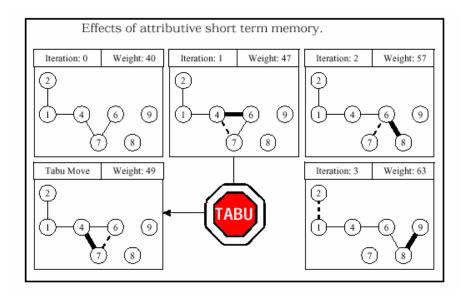
- ให้ระยะเวลาต้องห้ามของกิ่งลบออกเท่ากับ 2 หมายความว่าห้ามเพิ่มกิ่งนี้เข้าไปใน อีก 2 รอบ
- ให้ระยะเวลาต้องห้ามของกิ่งเพิ่มเข้าเท่ากับ 1 หมายความว่าห้ามลบกิ่งนี้ออกไปใน อีก 1 รอบ

้ดังนั้นเมื่อผ่านไป 3 รอบ จะได้ผลเฉลยดังตารางที่ 2–8 ต่อไปนี้

VII I I I I Z — O MITTANI DI I TOTTO DI NICIO DI I I I I I I I I I I I I I I I I I							
รอบที่	ระยะเวลาต้องห้าม		กิ่งเพิ่ม	กิ่งลบ	น้ำหนัก		
	1	2	เข้า	ออก			
1			(4,6)	(4,7)	47		
2	(4,6)	(4,7)	(6,8)	(6,7)	57		
3	(6,8), (4,7)	(6,7)	(8,9)	(1,2)	63		

ตารางที่ 2–8 ผลเฉลยที่ได้เมื่อผ่านไป 3 รอบ

สังเกตที่ระยะเวลาต้องห้าม ในรอบแรกจะยังไม่มีค่าใด ๆ เก็บไว้ ในช่อง 'กิ่งเพิ่มเข้า' จะ เก็บค่ากิ่ง (4,6) และ 'กิ่งลบออก' เก็บค่า (4,7) เพื่อให้ทราบว่าขณะนี้ได้เพิ่มและลบกิ่งใด และน้ำหนักรวมเป็นเท่าไร ในรอบที่สองจะมีการเก็บค่าระยะเวลาต้องห้ามแล้ว ในช่อง 'กิ่ง เพิ่มเข้า' ก็จะเพิ่มเข้าที่หมายเลข 1 ซึ่งตรงตามข้อตกลงข้างต้นว่า ถ้าเป็น 'กิ่งเพิ่มเข้า' จะให้ ระยะเวลาต้องห้ามมีค่าเป็น 1 หมายความว่าห้ามไปยุ่งกับกิ่งที่ (4,6) หนึ่งรอบและห้ามยุ่ง กับกิ่ง (4,7) สองรอบ ในขณะที่รอบนี้มีการเพิ่มกิ่ง (6,8) และลบกิ่ง (6,7) ดู รูปที่ 2–23 ประกอบ ในรอบที่สามจะเห็นว่า (4,6) หายไปจากช่อง 1 ในระยะเวลาต้องห้าม และ (4,7) จะย้ายมาอยู่ในช่อง 1 แทนเพราะมันถูกห้ามสองรอบ แต่ผ่านไปหนึ่งรอบจึงยังคง ถูกห้ามอีกเพียง 1 รอบเท่านั้น นอกจากนั้นในช่อง 1 ยังมีกิ่ง (6,8) เพิ่มเข้ามาอีกตัว ทำ เช่นนี้ไปเรื่อย ๆ

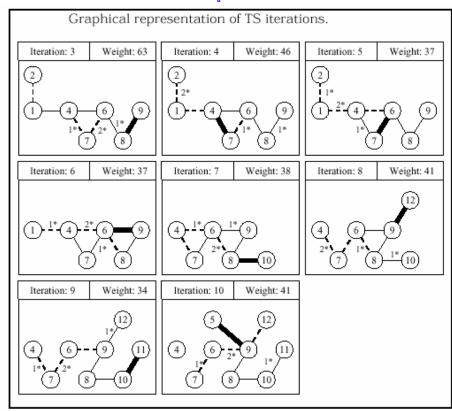


รูปที่ 2–23 ผลของการใช้หน่วยความจำระยะสั้น

#### เกณฑ์แห่งความหวัง

เกณฑ์แห่งความหวัง (aspiration criteria) คือเกณฑ์ที่ใช้เปลี่ยนสถานภาพต้องห้ามของ ผลเฉลยใด ๆ จากภาวะต้องห้าม (tabu active) เป็นภาวะไม่ห้าม (tabu non-active) เนื่องจากในบางครั้งผลเฉลยที่มีสถานภาพเป็นภาวะต้องห้ามเป็นคำตอบที่ดี และโดยทั่วไป จะใช้เกณฑ์ที่ว่าถ้าเป็นผลเฉลยที่ให้ค่า f(x) น้อยที่สุดเท่าที่เคยมีมาจะยอมรับผลเฉลยนั้นได้ (เปลี่ยนจาก 'ต้องห้าม' เป็น 'ไม่ห้าม')

การค้นหาตาบูจะทำการค้นหาไปจนกระทั่งจำนวนรอบเกินกว่าค่าขีดแบ่งที่กำหนดไว้ (ในตัวอย่างด้านบนกำหนดให้เป็น 10 รอบ) กระบวนการค้นหาแสดงในรูปที่ 2–24 และ ตารางที่ 2–9 ซึ่งจะพบว่าการใช้ภาวะต้องห้ามจะทำให้ประหยัดเวลาในการไปในเส้นทาง ต่างๆ ได้มากพอควร ตัวเลข 1\* และ 2\* ในรูปที่ 2–24 แสดงระยะเวลาต้องห้ามของกิ่ง



รูปที่ 2–24 ต้นไม้ที่ได้ในรอบที่ 3 ถึงรอบที่ 10 ของการค้นหาตาบู

รอบที่	ระยะเวลาต้องห้าม		กิ่งเพิ่ม	กิ่งลบ	น้ำหนัก
	1	2	เข้า	ออก	
0					40
1			(4,6)	(4,7)	47
2	(4,6)	(4,7)	(6,8)	(6,7)	57
3	(6,8), (4,7)	(6,7)	(8,9)	(1,2)	63
4	(6,7), (8,9)	(1,2)	(4,7)	(1,4)	46
5	(1,2), (4,7)	(1,4)	(6,7)	(4,6)	37
6	(1,4), (6,7)	(4,6)	(6,9)	(6,8)	37
7	(4,6), (6,9)	(6,8)	(8,10)	(4,7)	38
8	(6,8), (8,10)	(4,7)	(9,12)	(6,7)	41
9	(4,7), (9,12)	(6,7)	(10,11)	(6,9)	34
10	(6,7), (10,11)	(6,9)	(5,9)	(9,2)	41

ตารางที่ 2–9 ผลเฉลยที่ได้เมื่อผ่านไป 10 รอบ

#### หน่วยความจำระยะยาว

การค้นหาที่กล่าวมาข้างต้นเป็นการค้นหาในบริเวณใกล้ๆ กับผลเฉลยที่ดี (ผลเฉลยที่ได้จาก อัลกอริทึมตะกราม) กล่าวคือเมื่อพบผลเฉลยที่ดีเฉพาะที่แล้ว ก็จะค้นหาให้ทั่วๆ ในบริเวณ นั้นโดยใช้หน่วยความจำระยะสั้น

ในส่วนนี้จะกล่าวถึงการค้นหาโดยใช้หน่วยความจำระยะยาว (long term memory) เพื่อ ค้นหาคำตอบใหม่ที่แตกต่างจากเดิม ซึ่งจะหยุดกระบวนการค้นหาของหน่วยความจำระยะ สั้นแล้วเริ่มต้นกระบวนการค้นหาที่จุดใหม่ รูปแบบที่นิยมใช้ของหน่วยความจำระยะยาวคือ หน่วยความจำเหตุการณ์วิกฤต (critical event memory) เพื่อจดจำเหตุการณ์สำคัญที่ผ่าน มาแล้วนำมาใช้เป็นข้อมูลสำหรับการสร้างสถานภาพต้องห้ามสำหรับจุดใหม่ที่จะใช้เป็น จุดเริ่มต้นของการค้นหาครั้งใหม่ และนอกจากนั้นหน่วยความจำเหตุการณ์วิกฤตนี้จะใช้ กำหนดความหลากหลายอีกด้วย

สำหรับปัญหานี้กำหนดให้เหตุการณ์สำคัญคือ

- จุดเริ่มต้นของการค้นหาแต่ละครั้ง (รอบที่ 0 ในกรณีตัวอย่าง)
- จุดให้ค่าต่ำสุดเฉพาะที่ซึ่งเกิดขึ้นในการค้นหาแต่ละครั้งที่ให้ค่า f(x) น้อยกว่าหรือ เท่ากับจุดก่อนหน้าและจุดด้านหลัง (รอบที่ 5,6,9 ในกรณีของตัวอย่าง)
- ในตัวอย่างรอบที่ 9 คือรอบที่ให้ค่าต่ำสุด ดังนั้นเราต้องการเริ่มการคันหาครั้งใหม่ ก่อนรอบนี้โดยไม่นำรอบที่ 9 นี้มาพิจารณา

ในกรณีนี้เหตุการณ์สำคัญคือเหตุการณ์ที่เกิดในรอบที่ 0, 5, 6 เราจะรวบรวมข้อมูล ทั้งหมดของทั้งสามรอบไว้ในหน่วยความจำระยะยาว ซึ่งก็คือกิ่ง (1,2), (1,4), (4,7), (6,7), (6,8), (8,9) และ (6,9) และในกรณีที่ใช้หน่วยความจำตามความถี่ (frequency-based memory) เป็นหน่วยความจำระยะยาว เราจะใช้จำนวนครั้งเพื่อกำหนดความสำคัญของแต่ ละกิ่งด้วย ในกรณีนี้สมมติว่าไม่นำความถี่มาพิจารณาจะได้ดังนี้

รอบที่ 0 ประกอบด้วย (1,2), (1,4), (4,7), (6,7) รอบที่ 5 ประกอบด้วย (4,7), (6,7), (8,9), (6,8) รอบที่ 6 ประกอบด้วย (4,7), (6,7), (8,9), (6,9)

จากนั้นจะให้กิ่งเหล่านี้มีสถานภาพเป็นภาวะต้องห้าม เพื่อใช้เป็นตัวป้องกันการสร้าง จุดเริ่มต้นใหม่ที่มีกิ่งเหมือนกับกิ่งในหน่วยความจำนี้ อย่างไรก็ดีในแต่ละขั้นตอนของการ สร้างจุดเริ่มต้นใหม่นั้น (ในกรณีของตัวอย่างเราใช้อัลกอริทึมตะกราม ซึ่งจะทำทั้งหมด 4 ขั้นตอน – มี 4 กิ่ง) จะทำการป้องกันมากถ้าเป็นขั้นตอนต้นๆ และป้องกันน้อยถ้าเป็นขั้น ตอนท้ายๆ ของการสร้างจุดเริ่มต้นใหม่ (เพราะหากป้องกันมากไปอาจทำให้ไม่สามารถ สร้างจุดใหม่ได้เลย)

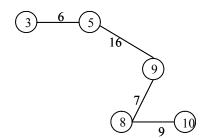
ในกรณีของตัวอย่าง กำหนดให้การป้องกันเป็นดังต่อไปนี้

- ใน 2 ขั้นตอนแรก ห้ามมีกิ่งที่เราเก็บไว้ในหน่วยความจำเลย (คือห้ามมีกิ่งที่เราจำ ไว้ข้างบนของรอบ 0, 5, 6 ซึ่งก็คือกิ่ง (1,2), (1,4), (4,7), (6,7), (6,8), (8,9) และ (6,9) ดังนั้นเราจะเริ่มจาก (3,5) เป็นกิ่งแรก (ดูตารางที่ 2–10 ประกอบ)
- หลังจากนั้นยอมให้มีกิ่งในหน่วยความจำได้

ตารางที่ 2–10 กระบวนการหาจุดเริ่มต้นใหม่โดยใช้หน่วยความจำระยะยาว

ขั้นตอนที่	ตัวเลือก	กิ่งที่เลือก	น้ำหนักรวม
1	(3,5)	(3,5)	6
2	(2,3), (3,4), (3,6), (5,6), (5,9), (5,12)	(5,9)	22
3	(2,3), (3,4), (3,6), (5,6), (5,12), (6,9),	(8,9)	29
	(8,9), (9,12)		
4	(2,3), (3,4), (3,6), (5,6), (5,12), (6,8),	(8,10)	38
	(6,9), (7,8), (8,10), (9,12)		

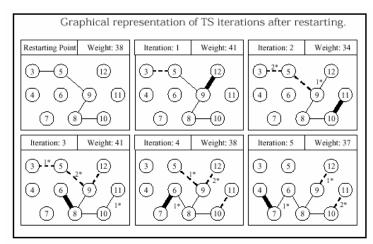
ในขั้นตอนที่ 2 เลือก (5,9) ก็เพราะว่ามีน้ำหนักน้อยที่สุดในทางเลือกทั้งหมดที่เป็นไปได้ ส่วนขั้นตอนที่ 3 และ 4 ก็เช่นเดียวกัน เราจะใช้ต้นไม้ที่ได้ (ในรูปที่ 2–25) เป็นจุดเริ่มต้น ใหม่ และใช้กระบวนการค้นหาด้วยหน่วยความจำระยะสั้นเช่นเดียวกับที่ผ่ามมา ซึ่งจะได้ผล ดังตารางที่ 2–11 และรูปที่ 2–26



รูปที่ 2–25 ต้นไม้ที่ได้สำหรับเริ่มการค้นหาใหม่

ตารางที่ 2–11 กระบวนการค้นหาตาบูเมื่อเริ่มจากผลเฉลยตัวใหม่

รอบที่	ระยะเวลาต้องห้าม		กิ่งเพิ่ม	กิ่งลบ	ค่าที่	น้ำหนัก
			เข้า	ออก	เปลี่ยน	
	1	2				
1			(9,12)	(3,5)	3	41
2	(9,12)	(3,5)	(10,11)	(5,9)	-7	34
3	(3,5), (10,11)	(5,9)	(6,8)	(9,12)	7	41
4	(5,9), (6,8)	(9,12)	(6,7)	(10,11)	-3	38
5	(9,12), (6,7)	(10,11)	(4,7)	(8,10)	-1	37



รูปที่ 2–26 ต้นไม้ที่ได้ในแต่ละรอบของกระบวนการค้นหาตาบูเมื่อเริ่มจากผลเฉลยตัวใหม่

เราสามารถเขียนอัลกอริทึมของการค้นหาตาบูโดยใช้แนวคิดด้านบนได้ดังตารางที่ 2–12

## ตารางที่ 2-12 อัลกอริทึมการค้นหาตาบู

```
Algorithm: Tabu Search
1. Choose an initial (possibly random) solution x \in X
2. x^* := x, k := 1
3. Initialize tabu short-term memory and long-term
4. WHILE the stopping condition is not met DO {
         Generate a candidate set N*(x) including x'
          with tabu-active which satisfies aspiration
          criteria.
         Find a best x' \in N^*(x)
         IF local optimum reached THEN {
            IF no improvement made over a period THEN {
               Apply long term memory to restart the
                 process, and find a new solution x'.
            }
         x := x'
         Update tabu memory and adjust search parameters.
         IF f(x') < f(x^*) THEN x^* := x'
```

## เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด

การศึกษาเรื่องฮิวริสติกดูเพิ่มเติมได้ใน [Polya, 1971] อัลกอริทึม A\* มีคุณสมบัติที่จะ รับประกันได้ว่าเส้นทางที่ได้จากอัลกอริทึมจะเป็นเส้นทางสั้นสุด (ใช้ต้นทุนน้อยสุด) ถ้าใช้ ฟังก์ชันฮิวริสติกที่ประเมินต่ำกว่าความจริง รายละเอียดและการพิสูจน์ดูได้จาก [Russell & Norvig, 1995] การค้นหาตาบูดูรายละเอียดเพิ่มเติมได้ใน [Glover & Laguna, 2002] นอกจากค้นหาในปริภูมิสถานะแล้ว ยังมีการแก้ปัญหาแบบที่เรียกว่า mean-end analysis ซึ่งสามารถหาอ่านได้ใน [Rich & Knight, 1991]

#### บรรณานุกรม

Glover, F. and Laguna, M. (2002) Tabu search. *The Handbook of Applied Optimization*, P. M. Pardalos and M. G. C. Resende (Eds.), Oxford Academic Press. pp. 194-208.

Polya, G. (1971) *How to Solve It: A New Aspect of Mathematical Method.* (Second Edition) Princeton University Press.

Rich, E. and Knight, K. (1991) *Artificial Intelligence*. (International Edition), McGraw-Hill.

Russell, S. and Norvig, P. (1995) *Artificial Intelligence: A Modern Approach*, Prentice Hall.

#### แบบฝึกหัด

- 1. จงอธิบายว่าทำไมเส้นทางไปสู่คำตอบที่ได้จากอัลกอริทึมการค้นหาแนวกว้างก่อน จึง เป็นเส้นทางสั้นสุด โดยกำหนดให้ระยะห่างหรือค่าใช้จ่ายระหว่างสถานะสองตัวใด ๆ มี ค่าเท่ากันหมด
- 2. จงเปรียบเทียบข้อดีข้อเสียระหว่างอัลกอริทึมค้นหา 3 ตัวนี้คือ อัลกอริทึมค้นหาแนว กว้างก่อน อัลกอริทึมปืนเขา และอัลกอริทึมตาบู
- 3. กำหนดให้สถานะเริ่มต้นและสถานะสุดท้ายของปัญหา 8-puzzle เป็นดังต่อไปนี้

1	2	3	1		2	3
8	5	6	4	Ť	5	6
4	7		7	,	8	

จงออกแบบฟังก์ชันฮิวริสติกที่ใช้กับการค้นหาปืนเขาให้สามารถค้นหาจากสถานะ เริ่มต้นและค้นพบสถานะสุดท้ายด้านบนนี้ได้

4. พิจารณาปัญหาต่อไปนี้

	9	1	2	3	4	5	4	3	2	1
										2
	7	3	4	0	0	0	0	0	4	3
								0		
y	5	5	6	0	8	တ	8	0	6	5
	4	4	5	0	7	8	7	0	5	4
	3.							0		3
	2	2	3	4	5	6	5	4	3	2
	1	1	2	3	4	5	4	3	2	1
		1	2	3	4	5	6	7	8	9
						^				

#### กำหนดให้

- สถานะหนึ่งๆ ในปริภูมิสถานะแทนด้วย s(x,y) โดยที่ x=1,...,9 y=1,...,9
- สถานะเริ่มต้นคือ s(1,1) และสถานะสุดท้ายคือ s(5,5)
- สถานะลูกของสถานะหนึ่งๆ ได้จากการเพิ่มหรือลดค่า 1 หน่วยของ x หรือ y เช่นสถานะลูกของ s(3,4) คือ s(2,4), s(4,4), s(3,5), s(3,3)
- ฟังก์ชันฮิวริสติก h ของสถานะ s ใดๆ แสดงโดยรูปด้านบน เช่น h(s(1,1)=1, h(s(1,3))=3, h(s(3,3))=0, h(s(5,5))=9 เป็นต้น

จงเขียนโปรแกรมอัลกอริทึมการอบเหนียวจำลอง เพื่อคันหาสถานะสุดท้ายจากสถานะ เริ่มต้น

- 5. จงเขียนโปรแกรมเพื่อแก้ปัญหาการคำนวณค่าใช้จ่ายที่น้อยที่สุดในการจัดการแข่งขัน เล่นหมากเก็บชิงแชมป์โลก
  - ในการแข่งขันเล่นหมากเก็บซิงแชมป์โลกนี้ มีผู้สมัครแข่งขันทั้งหมด n คนจาก คนละประเทศ ค่าใช้จ่ายในการจัดการแข่งขันสำหรับผู้สมัครจากประเทศ i กับ ประเทศ j เสียค่าใช้จ่ายเป็น  $c_{ij}$  โดยที่  $c_{ij} > 0$  จงเขียนโปรแกรมเพื่อคำนวณ ค่าใช้จ่ายที่น้อยที่สุดสำหรับการจัดการแข่งขันในรอบแรก (เฉพาะรอบแรกซึ่งมี การแข่งทั้งหมด n/2 ครั้ง ไม่ต้องคำนวณของรอบอื่นๆ)
  - กำหนดให้ *n* เป็นเลขคู่ และโปรแกรมรับอินพุตจากไฟล์มีรูปแบบดังตัวอย่าง ต่อไปนี้

```
8
0.0 5.2 2.0 11.0 9.4 11.9 13.1 15.1
5.2 0.0 4.6 9.9 10.7 13.2 14.8 16.2
2.0 4.6 0.0 9.1 8.1 10.6 11.9 13.8
11.0 9.9 9.1 0.0 6.4 7.7 9.8 9.7
9.4 10.7 8.1 6.4 0.0 3.7 5.3 6.8
11.9 13.2 10.6 7.7 3.7 0.0 3.3 4.5
13.1 14.8 11.9 9.8 5.3 3.3 0.0 3.8
15.1 16.2 13.8 9.7 6.8 4.5 3.8 0.0
```

บรรทัดแรกแสดงจำนวนผู้สมัครทั้งหมด บรรทัดที่เหลือแสดงค่าใช้จ่าย (หน่วย เป็นล้านบาท) ในการจัดการแข่งขันสำหรับผู้สมัครคนหนึ่งกับคนอื่นที่เหลือ ตัวอย่างเช่น

- -- ในข้อมูลด้านบนมีผู้สมัครทั้งหมด 8 คนจาก 8 ประเทศ
- -- ค่าใช้จ่ายในการจัดการแข่งขันระหว่างผู้สมัครคนที่ 1 กับผู้สมัครคนที่ 2 เท่ากับ 5.2 ล้านบาท

- -- ค่าใช้จ่ายในการจัดการแข่งขันระหว่างผู้สมัครคนที่ 1 กับผู้สมัครคนที่ 3 เท่ากับ 2.0 ล้านบาท
- -- ค่าใช้จ่ายในการจัดการแข่งขันระหว่างผู้สมัครคนที่ 8 กับผู้สมัครคนที่ 6 เท่ากับ 4.5 ล้านบาท
- -- ค่าใช้จ่ายในการจัดการแข่งขันระหว่างผู้สมัครคนที่ 8 กับผู้สมัครคนที่ 7 เท่ากับ 3.8 ล้านบาท

# การแทนความรู้โดยตรรกะเพรดิเคต



การแทนความรู้ (knowledge representation) ในปัญญาประดิษฐ์มีหลายวิธีด้วยกัน เช่น กรอบ (frame) ข่ายงานความหมาย (semantic network) เป็นต้น ในบทนี้จะกล่าวถึงการ แทนความรู้ที่มีการใช้กันอย่างแพร่หลายวิธีหนึ่งในปัญญาประดิษฐ์ ซึ่งเรียกว่า ตรรกะ-เพรดิเคต (predicate logic)

## 3.1 ตรรกะเพรดิเคต

สูตรรูปดี

ตรรกะเพรดิเคตเป็นภาษาหนึ่งซึ่งมีวากยสัมพันธ์ (syntax) และความหมาย (semantics) ของภาษาที่กำหนดขึ้นอย่างชัดเจน เราเรียกสูตรที่ถูกต้องตามวากยสัมพันธ์ของภาษานี้ว่า สูตรรูปดี (well form formular) ภาษานี้ประกอบด้วยสัญลักษณ์พื้นฐานดังนี้คือ

- สัญลักษณ์แสดงเพรดิเคต (predicate symbol) ใช้สายอักขระตั้งแต่ 1 ตัวขึ้นไป
   และขึ้นต้นด้วยตัวอักษรใหญ่ เช่น P, Q, R เป็นต้น
- สัญลักษณ์แสดงตัวแปร (variable symbol) ใช้สายอักขระตั้งแต่ 1 ตัวขึ้นไปและ ขึ้นตันด้วยตัวอักษรเล็ก เช่น x, y, z เป็นตัน
- สัญลักษณ์แสดงฟังก์ชัน (function symbol) ใช้สายอักขระตั้งแต่ 1 ตัวขึ้นไปและ ขึ้นต้นด้วยตัวอักษรเล็ก เช่น f, g, h เป็นต้น
- สัญลักษณ์แสดงค่าคงที่ (constant symbol) ใช้สายอักขระตั้งแต่ 1 ตัวขึ้นไปและ ขึ้นต้นด้วยตัวอักษรใหญ่ เช่น A, B, C เป็นต้น
- เครื่องหมายวงเล็บ เช่น [ ], { }, ( ) เป็นตัน

เครื่องหมายวงเล็บทั้งสามประเภทนั้นไม่มีความแตกต่างกันทางความหมาย เพรดิเคตเป็น สัญลักษณ์ที่ใช้แสดงความสัมพันธ์ในโดเมนที่กล่าวถึง เช่น สูตรอะตอม

#### FATHER(SOMCHAI, SOMSRI) (3.1)

สูตร (3.1) เรียกว่า สูตรอะตอม (atomic formula) ซึ่งเป็นสูตรรูปดีที่เล็กที่สุดที่ถูกต้องตาม วากยสัมพันธ์ของภาษานี้ สูตรอะตอมประกอบด้วยสัญลักษณ์เพรดิเคตในที่นี้คือ 'FATHER' ซึ่งแสดงความสัมพันธ์ 'พ่อ' ความสัมพันธ์นี้จะรับอาร์กิวเมนต์ (argument) 2 ตัว คือ 'SOMCHAI' และ 'SOMSRI' ซึ่งอาร์กิวเมนต์ทั้งสองนี้เป็นค่าคงที่ สูตรอะตอมที่ถูกต้องตาม วากยสัมพันธ์จะต้องประกอบด้วยเพรดิเคตและอาร์กิวเมนต์ตั้งแต่ 0 ตัวขึ้นไป โดยที่ อาร์กิวเมนต์แต่ละตัวคั่นด้วยเครื่องหมาย ',' และอาร์กิวเมนต์ทั้งหมดต้องถูกคลุมด้วย เครื่องหมายวงเล็บ ลำดับของอาร์กิวเมนต์มีความสำคัญ ผู้เขียนต้องกำหนดลำดับเอง ใน ตัวอย่างนี้เราต้องการให้มีหมายความว่า คน 2 คนในโดเมนนี้ที่ชื่อ 'SOMCHAI' และ 'SOMSRI' มีความสัมพันธ์กันโดยที่ 'SOMCHAI' เป็นพ่อของ 'SOMSRI'

ภาษานี้สามารถใช้ตัวแปรเพื่อให้แทนถึงค่าคงที่ใด ๆ ได้ และสามารถใช้ฟังก์ชันเพื่อระบุ หาพจน์ (term) หนึ่งจากพจน์อื่น ๆ ได้ ดังแสดงในตัวอย่างด้านล่างนี้ตามลำดับ

$$FATHER(x,y) (3.2)$$

x และ y แทนตัวแปร ซึ่งสูตรนี้แสดงว่า x เป็นพ่อของ y

สูตรนี้แสดงความสัมพันธ์ 'HAS-MONEY' และมีฟังก์ชัน 'salary' ที่ระบุหาพจน์จาก 'SOMCHAI' ซึ่งพจน์นี้อาจเป็นค่าคงที่ค่าหนึ่ง เช่น 10850 เป็นต้น

#### การแปลความหมายของสูตรอะตอม

การแปลความหมาย (interpretation) คือการกำหนดค่าให้กับเพรดิเคต ค่าคงที่ ตัวแปร ฟังก์ชันในโดเมนนั้น ซึ่งการกำหนดค่าเหล่านี้จะเป็นตัวนิยามความหมายของสูตรอะตอม เช่นการแปลความหมายของสูตรที่ (3.3) คือการกำหนดให้ 'SOMCHAI' มีค่าคือคนที่ชื่อ สมชายในโดเมนของเรา กำหนดให้ 'salary(SOMCHAI)' มีค่าเท่ากับ 10850 บาทและ กำหนดให้ 'HAS-MONEY' มีค่าเป็นการที่สมชายมีเงินเท่ากับ 10850 บาท เป็นตัน เมื่อเรา นิยามการแปลความหมายแล้ว เราสามารถบอกได้ว่าสูตรอะตอมตัวหนึ่งๆ มีค่าเป็น T (จริง) ถ้าความสัมพันธ์ที่ถูกแสดงด้วยสูตรนั้นเป็นจริงในโดเมนที่กล่าวถึง และจะมีค่าเป็น F (เท็จ) ถ้าไม่ใช่

#### ตัวเชื่อมและตัวบ่งปริมาณ

ภาษานี้มี*ตัวเชื่อม(connective)* และ*ตัวบ่งปริมาณ(quantifier)* เพื่อใช้เขียนความสัมพันธ์ได้ ซับซ้อนยิ่งขึ้น ตรงกับความต้องการของเรามากขึ้น ตัวเชื่อมที่มีในภาษานี้ได้แก่

- และ แทนด้วยเครื่องหมาย ^
- หรือ แทนด้วยเครื่องหมาย 🗸
- อิมไพล แทนด้วยเครื่องหมาย ⇒
- นิเสธ แทนด้วยเครื่องหมาย ~

ตัวเชื่อมเหล่านี้ทำหน้าที่เชื่อมสูตรอะตอมหลายตัวเข้าด้วยกัน เพื่อสร้างเป็นสูตรใหม่ที่ ซับซ้อนยิ่งขึ้น ตัวอย่างเช่นถ้าเราต้องการเขียนสูตรแทนประโยค 'John lives in a yellow house.' ก็อาจเขียนได้โดยใช้ตัวเชื่อม ∧ ดังนี้

LIVE(JOHN, HOUSE-1) 
$$\land$$
 COLOR(HOUSE-1, YELLOW) (3.4)

ตัวเชื่อม  $\Rightarrow$  ใช้เขียนประโยคเงื่อนไข (เช่น if ... then ... เป็นต้น) เช่นถ้าเราต้องการเขียน สูตรแทนประโยค 'If the car belongs to John then it is green.' ก็อาจเขียนได้โดยใช้ ตัวเชื่อม  $\Rightarrow$  ได้ดังนี้

$$OWNS(JOHN,CAR-1) \Rightarrow COLOR(CAR-1,GREEN)$$
 (3.5)

ตัวเชื่อม ~ ใช้เปลี่ยนค่าความจริงของสูตร เช่นถ้าต้องการเขียนสูตรแทนประโยค 'John did not write computer-chess.' ก็เขียนได้ดังนี้

เมื่อกำหนดการแปลความหมายของสูตรอะตอมแล้ว ค่าความจริงของสูตรที่ประกอบด้วย ตัวเชื่อมสามารถหาได้โดยใช้ตารางค่าความจริงด้านล่างนี้ โดยที่ P และ Q แทนสูตรอะตอม หนึ่งๆ

ตารางที่ 3–1 ตารางค่าความจริง

P	Q	P∨Q	P∧Q	P⇒Q	~P
T	T	T	T	T	F
F	T	T	F	T	T
T	F	T	F	F	F
F	F	F	F	T	T

นอกจากตัวเชื่อมแล้ว เรายังสามารถใช้ตัวบ่งปริมาณในการเขียนสูตรได้ ตัวบ่งปริมาณที่ มีให้ในภาษานี้ได้แก่

- <del>ตัวบ่งปริมาณเอกภพ (universal quantifier)</del> แทนด้วยเครื่องหมาย ∀
- ตัวบ่งปริมาณมีอยู่ (existential quantifier) แทนด้วยเครื่องหมาย ∃

ตัวอย่างเช่นต้องการเขียนประโยค 'All elephants are gray.' ก็สามารถแสดงได้โดยสูตร ด้านล่างนี้

$$\forall x \ (ELEPHANT(x) \Rightarrow COLOR(x,GRAY))$$
 (3.7)

หรือในกรณีของประโยค 'There is a person who wrote computer-chess.' เขียนแทนด้วย สูตรด้านล่างนี้

$$\exists x \; (WRITE(x,COMPUTER-CHESS))$$
 (3.8)

ปัญหาหนึ่งที่เกิดขึ้นในกรณีที่มีตัวบ่งปริมาณปรากฏในสูตรก็คือ เราอาจค่าความจริงของ สูตรนั้นไม่ได้ เช่นกำหนดให้สูตรเป็น '∀x (P(x))' และเมื่อให้การแปลความหมายของ 'P' และให้โดเมนของ x เป็นโดเมนอนันต์ เช่น x แทนเลขจำนวนจริง บางครั้งเราอาจหาค่า ความจริงของสูตรนี้ไม่ได้ เนื่องจากเราไม่สามารถนำเลขจำนวนจริงมาทดสอบสูตรนี้ได้จนหมด แต่ถ้าหากว่ามีจำนวนจริงตัวใดตัวหนึ่งที่ทำให้สูตรเป็นเท็จ ก็จะสรุปได้ว่าสูตรเป็นเท็จ แต่ถ้าหากว่าตราบเท่าที่จำนวนจริงที่นำมาทดสอบยังให้ค่าเป็นจริงอยู่ก็จะยังคงสรุปไม่ได้

ตรรกะเพรดิเคต อันดับที่หนึ่ง ดรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่ง (first-order predicate logic) คือตรรกะเพรดิเคตที่ไม่มีตัว บ่งปริมาณของสัญลักษณ์แสดงเพรดิเคตหรือของสัญลักษณ์แสดงฟังก์ชัน ในบทนี้เราจะ สนใจเฉพาะตรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่งเท่านั้น ไม่สนใจตรรกะเพรดิเคตอันดับสูง (high order predicate logic) เนื่องจากตรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่งก็สามารถใช้เขียน ความสัมพันธ์แทนความรู้ต่างๆ ได้อย่างกว้างขวางมาก และการคำนวณเชิงตรรกะของการ แทนความรู้ประเภทนี้ก็ไม่สูงเกินไปนัก ตัวอย่างของสูตรที่เป็นตรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่ง ได้แก่ สูตรที่ (3.7) สูตรที่ (3.8) เป็นตัน ส่วนตัวอย่างของสูตรที่ไม่เป็นตรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่งก็เช่น  $\forall x \forall y \ (y(x) \Rightarrow COLOR(x,GRAY))$  เป็นต้น สังเกตว่าในกรณีนี้ 'y' เป็นตัวแปรแสดงเพรดิเคต ซึ่งในกรณีเช่นนี้การแปลความหมายของสูตรนี้จะมีความยุ่งยาก ซับซ้อนมากขึ้น คือเราต้องหาทุกความสัมพันธ์ 'y' เพื่อนำมาตรวจสอบหาค่าความจริงของ สูตร 'y(x)  $\Rightarrow$  COLOR(x,GRAY)'

W(A)

## 3.2 กฎการอนุมาน

เมื่อเราไปสังเกตปรากฏการณ์ สิ่งต่างๆ หรือความสัมพันธ์ต่างๆ ในโดเมนที่เราสนใจและ นำมาเขียนให้อยู่ในรูปของตรรกะเพรดิเคตได้แล้ว เราสามารถมองได้ว่าสิ่งที่เราเขียนในรูปของตรรกะเพรดิเคตได้แล้ว เราสามารถมองได้ว่าสิ่งที่เราเขียนในรูปของตรรกะเพรดิเคตก็คือ ความรู้ที่เราทราบในโดเมนนั้นๆ ขั้นตอนต่อไปซึ่งเป็นข้อดีของการ แทนความรู้ก็คือ เราสามารถอนุมาน (inference) เพื่อหาข้อเท็จจริงใหม่ๆ หรือผลสรุปที่แฝง อยู่ในความรู้นั้นได้ เราเรียกกฏที่ใช้อนุมานเพื่อหาความรู้ใหม่ว่า กฏการอนุมาน (rule of inference) ซึ่งจะทำหน้าที่สร้างสูตรใหม่จากสูตรหลายๆ ตัวที่มีอยู่ กฏการอนุมานมีอยู่ หลากหลายชนิด ตัวอย่างของกฏการอนุมาน เช่น

กฏโมดัสโพเน็นส์ และ กฏเจาะจงตัวแปร

กฎไมดัสไพเน็นส์ (Modus Ponens):	$W1 \Rightarrow W2$
	<u>W1</u>
	W2
กฎเจาะจงตัวแปรเอกภพ (Universal Specialization):	∀x (W(x))

กฏข้อแรกหมายความว่า ถ้า 'W1  $\Rightarrow$  W2' และ 'W1' *เป็นจริง*แล้ว สามารถสรุปได้ว่า 'W2' จะเป็นจริงด้วย ส่วนกฏข้อที่สองหมายความว่า ถ้า ' $\forall$ x (W(x))' เป็นจริงแล้ว สามารถสรุปได้ว่า 'W(A)' จะเป็นจริงด้วย เมื่อ 'A' เป็นค่าคงที่ในโดเมนที่กล่าวถึง เราเรียกสูตรใหม่ ที่เกิดขึ้นเรียกว่า ทฤษฏี (theorem) และลำดับของกฏการอนุมานที่ใช้ในการสร้างทฤษฏีว่า การพิสูจน์ (proof) ของทฤษฏีนั้น

ตัวอย่างเช่นจากสูตร 2 ตัวคือ '∀x (W1(x) ⇒ W2(x))' และ 'W1(A)' เราสามารถอนุมาน ได้ว่า 'W2(A)' เป็นจริงถ้าสูตร 2 ตัวบนเป็นจริง 'W2(A)' เป็นทฤษฎี ส่วนการพิสูจน์ก็คือ ลำดับของกฎการอนุมานด้านล่างนี้

ใช้กฎเจาะจงตัวแปรเอกภพ	$\forall x (W1(x) \Rightarrow W2(x))$
ได้ว่า	$W1(A) \Rightarrow W2(A)$
จากนั้นใช้กฎโมดัสโพเน็นส์	<u>W1(A)</u>
ได้ว่า	W2(A)

ปัญหาหนึ่งของการพิสูจน์ก็ดังเช่นที่แสดงในตัวอย่างข้างตันนี้คือ จะรู้ได้อย่างไรว่าเวลาที่ ใช้กฎเจาะจงตัวแปรเอกภพ จะต้องแทนตัวแปรด้วยค่าคงที่ตัวใด ในตัวอย่างข้างตันเราแทน ตัวแปร x ด้วยค่าคงที่ A และทำให้สามารถอนุมานต่อได้ เพราะเราจะได้ว่า 'W1(A)' ที่ด้าน ซ้ายมือในสูตร 'W1(A) ⇒ W2(A)' *เท่ากัน*กับ 'W1(A)' ที่มีอยู่ แต่ถ้าเราแทน x ด้วยค่าคงที่ อื่น เช่น B ก็จะไม่สามารถอนุมานต่อได้ ปัญหานี้เป็นปัญหาที่สำคัญที่เราต้องพิจารณา อย่างละเอียดถี่ถ้วน ดังนั้นส่วนต่อไปที่เราจะศึกษาก็คือการแทนค่าและการทำให้เท่ากัน

## 3.3 การแทนค่าและการทำให้เท่ากัน

การแทนค่า (substitution) คือการแทนพจน์ (term) ให้กับตัวแปร พจน์หมายรวมถึงค่าคงที่ ฟังก์ชัน และตัวแปร สูตรที่ได้จากการทำการแทนค่าพจน์ในตัวแปรของสูตรใดๆ เรียกว่า ตัวอย่างการแทนค่า (substitution instance) ของสูตรนั้นๆ เช่นตัวอย่างการแทนค่าของสูตร

$$P(x,f(y),B) (3.9)$$

ได้แก่

$$P(z,f(w),B)$$
 (3.10)

และ

$$P(C,f(A),B) (3.11)$$

เป็นต้น เราเขียนการแทนค่าอยู่ในรูปของเซตคู่ลำดับ

$$s = \{t_1/v_1, t_2/v_2, \dots, t_n/v_n\}$$
 (3.12)

โดยที่ คู่ลำดับ  $t_i/v_i$  หมายถึงพจน์  $t_i$  ถูกแทนค่าให้กับตัวแปร  $v_i$  เมื่อเราใช้การแทนค่า s1 และ s2

$$s1 = \{z/x, w/y\}$$
 (3.13)

$$s2 = \{C/x, A/y\}$$
 (3.14)

กระทำกับสูตรที่ (3.9) จะได้สูตรที่ (3.10) และสูตรที่ (3.11) ตามลำดับ เราเขียนสูตรที่ได้จากการแทนค่า s กับสูตร E ด้วย Es จากตัวอย่างที่แล้วจะได้ว่า

$$P(z,f(w),B) = P(x,f(y),B)s1$$
 (3.15)

และ

$$P(C,f(A),B) = P(x,f(y),B)s2$$
 (3.16)

จุดประสงค์หนึ่งของการแทนความรู้ในรูปของตรรกะเพรดิเคตก็คือ เมื่อเราเขียน ความรู้อยู่ในรูปตรรกะเพรดิเคตแล้ว ทำให้เราสามารถอนุมานหาความรู้ใหม่ๆ ที่แฝงอยู่ใน ความรู้ที่มีอยู่ได้ และดังเช่นที่แสดงในกฎการอนุมานว่า ปัญหาหนึ่งที่เราพบในการอนุมาน หาความรู้ใหม่ก็คือ การแทนค่าให้กับตัวแปรว่าจะต้องใช้ค่าคงที่ใดแทนค่าให้กับตัวแปรใด เพื่อที่จะทำให้พจน์บางตัวเท่ากัน ซึ่งส่งผลให้การอนุมานสำเร็จ เราได้กล่าวถึงการแทนค่า ไปแล้ว ส่วนต่อไปที่ก็จะกล่าวคือ การทำให้เท่ากัน (unification)

เรากล่าวว่า สูตร E1 และ E2 สามารถทำให้เท่ากัน (unify) ถ้ามีการแทนค่า s ที่ทำให้ E1s = E2s และในกรณีนี้เราเรียก s ว่าเป็นตัวทำให้เท่ากัน (unifier) ของ E1 และ E2 ตัวอย่างเช่น P[x,f(y),B] และ P[x,f(B),B] ทำให้เท่ากันได้โดยมีตัวทำให้เท่ากันคือ s = {A/x, B/y} และผลของการทำให้เท่ากันคือ P[A,f(B),B] สูตรสองตัวใด ๆ มักจะมีตัวทำให้ เท่ากันมากกว่าหนึ่งตัว แต่ตัวที่เราสนใจคือตัวทำให้เท่ากันที่ใช้การแทนค่าไม่มากเกินความ จำเป็น เราเรียกตัวทำให้เท่ากันแบบนี้ว่า ตัวทำให้เท่ากันกว้างสุด – เอ็มจียู (most general unifier – mgu) นิยามได้ดังนี้

g เป็นตัวทำให้เท่ากันกว้างสุดของ E1 และ E2 ก็ต่อเมื่อ ถ้ามี s ที่เป็นตัวทำให้เท่ากันอื่นของ E1 และ E2 แล้ว จะต้องมีตัวทำให้เท่ากัน s' ที่ทำให้ E1s = E1gs' และ E2s = E2gs'

จากตัวอย่างด้านบน เอ็มจียูของ P[x,f(y),B] และ P[x,f(B),B] คือ {B/y} ซึ่งจะเห็นได้ว่าใช้ การแทนค่าไม่มากเกินไป ต่างจาก s (={A/x, B/y}) ด้านบนที่มีการแทนค่าเกินความจำเป็น คือ 'A/x' อัลกอริทึมสำหรับหาเอ็มจียูแสดงในตารางที่ 3–2 ต่อไปนี้

#### ตารางที่ 3-2 อัลกอริทึมการทำให้เท่ากัน

#### Algorithm: Unify(L1,L2)

2. IF L1 or L2 are both variables or constants THEN IF L1=L2 THEN return NIL

ELSE IF L1 is a variable THEN

IF L1 occurs in L2 THEN return {FAIL} ELSE
 return {L2/L1}

ELSE IF L2 is a variable THEN

IF L2 occurs in L1 THEN return {FAIL} ELSE
 return {L1/L2}

ELSE return {FAIL}

3. **IF** the predicate or function symbols of L1 and L2 are not identical

**THEN** return {FAIL}

- 4. IF L1 and L2 have a different number of arguments
   THEN return {FAIL}
- 5. SUBST := NIL
- 6. FOR i := 1 TO number of arguments in L1 DO
  - 5.1 S := Unify(i<sup>th</sup> argument of L1, i<sup>th</sup> argument of L2)
  - 5.2 **IF** S contains FAIL **THEN** return {FAIL}
  - 5.3 IF S <> NIL THEN
    - 5.3.1 Apply S to the remainder of both L1 and L2

5.3.2 SUBST := SUBST  $\cup$  S

6. return SUBST

ตัวอย่างเช่นกำหนดให้ L1 = P(A, x, h(g(z))) และ L2 = P(z, h(y), h(y)) เราต้องการทำ ให้ L1 เท่ากับ L2 โดยเรียกอัลกอริทึม Unify(L1,L2) ซึ่งจะได้ขั้นตอนการทำดังนี้

- L1 และ L2 ไม่ใช่ตัวแปรหรือค่าคงที่ ดังนั้นจึงตรวจสอบด้วยขั้นตอนที่ 2 และ 3 ใน อัลกอริทึมว่า L1 กับ L2 มีเพรดิเคตตัวเดียวกัน (= P) และมีจำนวนอาร์กิวเมนต์ เท่ากัน (= 3) จึงจะทำในขั้นตอนที่ 4 และ 5 ต่อไป ถ้าหากว่าสูตรสองตัวใดที่มี เพรดิเคตไม่เหมือนกันหรือมีจำนวนอาร์กิวเมนต์ไม่เท่ากัน ก็จะไม่สามารถทำให้ เท่ากันได้
- ขั้นตอนที่ 4 กำหนดค่าเริ่มต้นให้กับผลลัพธ์ของการแทนค่าที่จะทำให้ L1 เท่ากับ L2 โดยเริ่มต้นให้เท่ากับเซตว่าง (แทนด้วย NIL ในอัลกอริทึม)
- ขั้นตอนที่ 5 เป็นขั้นตอนที่พยายามทำอาร์กิวเมนต์ในตำแหน่งที่ตรงกันของ L1 และ L2 ให้เท่ากัน โดยเริ่มจากอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 1 ถึงตัวสุดท้าย

ริ่มจากอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 1 โดยเรียกอัลกอริทึม S = Unify(A,z) ในการเรียก ครั้งนี้จะเป็นการเรียกซ้ำ (recursive) ซึ่งจะตรวจสอบด้วยขั้นตอนที่ 1 พบว่า z เป็นตัวแปรและไม่ปรากฏใน A จึงคืนค่า {A/z} ที่จุดนี้เราได้ S = {A/z} เนื่องจาก S ไม่ประกอบด้วย FAIL และไม่เท่ากับ NIL เราจึงทำขั้นตอนที่ 5.3.1 โดยนำการแทนค่าตาม S ไปกระทำกับ L1 และ L2 ดั้งเดิม และได้ค่า ตามนี้คือ

L1 = P(A,x,h(g(A)))

L2 = P(A,h(y),h(y))

สังเกตว่าอาร์กิวเมนต์ในตำแหน่งที่ 3 ของ L1 ซึ่งเดิมมี z อยู่ด้วยได้ถูกแทน ค่าด้วย A เนื่องจากว่าตัวแปรตัวเดียวต้องถูกแทนค่าด้วยพจน์เดียวกันเสมอ เมื่อทำขั้นตอนที่ 5.3.2 จะได้ว่า SUBST = NIL U {A/z} = {A/z}

ทำอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 2 ของ L1 และ L2 ให้เท่ากัน โดยเรียกอัลกอริทึม S = Unify(x,h(y)) ในการเรียกครั้งนี้จะตรวจสอบด้วยขั้นตอนที่ 1 พบว่า x เป็นตัว แปรและไม่ปรากฏใน h(y) ทำให้ได้ S = {h(y)/x} เนื่องจาก S ไม่ประกอบด้วย FAIL และไม่เท่ากับ NIL เราจึงทำขั้นตอนที่ 5.3.1 โดยนำการแทนค่าตาม S ไปกระทำกับ L1 และ L2 ดั้งเดิม และได้ค่าตามนี้คือ

L1 = P(A,h(y),h(g(A)))

L2 = P(A,h(y),h(y))

เมื่อทำขั้นตอนที่ 5.3.2 จะได้ว่า SUBST = {A/z} ∪ {h(y)/x} = {A/z, h(y)/x} ○ ทำอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 3 ของ L1 และ L2 ให้เท่ากัน โดยเรียกอัลกอริทึม S = Unify(h(g(A)),h(y)) ในการเรียกครั้งนี้เนื่องจาก h ของ h(g(A)) และ h(y) เป็น ฟังก์ชันซึ่งตรวจสอบด้วยขั้นตอนที่ 2 และพบว่ามีจำนวนอาร์กิวเมนต์เท่ากัน เท่ากับ 1 จึงเรียกอัลกอริทึม Unify(g(A),y) ซึ่งเมื่อทำสำเร็จจะคืนค่าเท่ากับ {g(A)/y} ณ จุดนี้เราได้ S ของอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 3 ของ L1 และ L2 เท่ากับ {g(A)/y} เนื่องจาก S ไม่ประกอบด้วย FAIL และไม่เท่ากับ NIL เราจึงทำ ขั้นตอนที่ 5.3.1 โดยนำการแทนค่าตาม S ไปกระทำกับ L1 และ L2 ดั้งเดิม และได้ค่าตามนี้คือ

L1 = P(A,h(g(A)),h(g(A)))

L2 = P(A,h(q(A)),h(q(A)))

เมื่อทำขั้นตอนที่ 5.3.2 จะได้ว่า SUBST = {A/z, h(y)/x}  $\cup$  {g(A)/y} = {A/z, h(y)/x, g(A)/y} ซึ่งเป็นผลลัพธ์สุดท้ายของการทำให้เท่ากันครั้งนี้

ในการทำให้เท่ากันนี้ เราสามารถทำให้พจน์ด้านล่างนี้คือ

x กับ f(x)

เท่ากันได้หรือไม่? สมมติว่าเราใช้การแทนค่า {f(A)/x} ก็จะได้เป็น

f(A) กับ f(f(A))

หรือถ้าแทนด้วย {f(f(A))/x} ก็จะได้เป็น

f(f(A)) กับ f(f(f(A)))

ซึ่งจะเห็นว่าไม่สามารถทำให้เท่ากันได้ ในอัลกอริทึม Unify ข้างต้นนั้นมีการตรวจสอบที่ ขั้นตอนที่ 1 ว่าถ้า L1 (ในที่นี้คือ x) เป็นตัวแปรและปรากฏใน L2 (ในที่นี้คือ f(x)) แล้ว จะ คืนค่า FAIL หมายถึงว่าไม่สามารถทำให้เท่ากันได้

## 3.4 รีโซลูชัน

วิธีการอนุมานทางตรรกเพรดิเคตได้กล่าวไปแล้วสองวิธีคือกฏโมดัสโพเน็นส์และกฏเจาะจง ้ตัวแปรเอกภพ ซึ่งกฎทั้งสองข้อนี้มีข้อจำกัดอยู่ เช่นกฎโมดัสโพเน็นส์จะใช้ได้กับสูตรที่ต้อง อยู่ในรูปแบบที่กำหนดเท่านั้นคือ ตัวแรกอยู่ในรูป W1  $\Rightarrow$  W2 และตัวที่สองเป็น W1 ซึ่ง เหมือนกันกับด้านซ้ายมือของสูตรแรก หรือกฎเจาะจงตัวแปรเอกภพก็ใช้ได้กับสูตรที่มีตัว แปรแล้วแทนที่ด้วยค่าคงที่เท่านั้น การใช้งานจึงจำกัดเช่นกัน ในขณะที่ความรู้ที่เขียนอยู่ใน ตรรกะเพรดิเคตโดยทั่วไปมีหลากหลายรูปแบบ ทำให้การใช้กฎดังกล่าวไม่กว้างขวาง เพียงพอหรือมีโอกาสพบรูปแบบที่กฎใช้ได้น้อยมาก

หัวข้อนี้จะกล่าวถึงกฎการอนุมานอีกวิธีหนึ่งซึ่งสามารถใช้ได้อย่างกว้างขวางเรียกว่า รีโซลูชัน (resolution) ที่สามารถใช้กับสูตรทุกตัวที่เป็นอนุประโยค (clause)

อนุประโยคคือสูตรที่เป็น *การหรือของสัญพจน์ (disjunction of literals)* สัญพจน์ก็คือสูตร อะตอมซึ่งอาจมีเครื่องหมายนิเสธอยู่หน้าหรือไม่ก็ได้ กล่าวคืออนุประโยคก็คือสูตรอะตอม หลายตัวมาเชื่อมกันด้วยเครื่องหมาย 🗸 และสูตรอะตอมบางตัวอาจมีเครื่องหมายนิเสธอยู่ บางตัวอาจไม่มี ตัวอย่างของอนุประโยคก็เช่น P(x) ∨ Q(x,y) ∨ ~R(A) เป็นต้น ในทาง ปฏิบัติสูตรที่เราเขียนแทนความรู้อาจไม่อยู่ในรูปของอนุประโยค ดังนั้นก่อนที่เราจะสามารถ ใช้รีโซลูชันเพื่ออนุมานได้นั้น เราจำเป็นต้องแปลงสูตรให้อยู่ในรูปของอนุประโยคก่อน โดย ใช้ขั้นตอนพร้อมทั้งยกตัวอย่างการแปลงสูตรให้เป็นอนุประโยคดังต่อไปนี้

 $(\forall x)\{P(x) \Rightarrow \{(\forall y)[P(y) \Rightarrow P(f(x,y))] \land \neg(\forall y)[Q(x,y) \Rightarrow P(y)]\}\}$ 

อนุประโยค

- 1. กำจัดเครื่องหมาย  $\Rightarrow$  : เปลี่ยนรูปของ X  $\Rightarrow$  Y เป็น ~X  $\vee$  Y  $(\forall x) \{ \sim P(x) \lor \{ (\forall y) [ \sim P(y) \lor P(f(x,y)) ] \land \sim (\forall y) [ \sim Q(x,y) \lor P(y) ] \} }$
- ลดขอบเขตของเครื่องหมายนิเสธ: นิเสธแต่ละตัวจะมีขอบเขตไม่เท่ากัน ถ้าพบนิเสธที่ คลุมบริเวณกว้าง ก็ให้ลดขอบเขตให้แคบสุดโดยกระจายนิเสธเข้าไปข้างในบริเวณที่มัน คลุมอยู่ และเปลี่ยนเครื่องหมายอื่นๆ เป็นตรงข้ามให้หมด เช่นนิเสธของ '∧' เป็น '√' นิเสธของ '∀' เป็น '∃' ฯลฯ

$$(\forall x) \{ \sim P(x) \lor \{ (\forall y) [\sim P(y) \lor P(f(x,y))] \land (\exists y) [Q(x,y) \land \sim P(y)] \} \}$$

3. ทำตัวแปรเป็นมาตรฐาน: เปลี่ยนชื่อตัวแปรตามขอบเขตของตัวบ่งปริมาณ เช่นถ้าเรา พบว่ามี y ซ้ำกันสองที่ ก็ให้เปลี่ยนชื่อตัวใดตัวหนึ่ง และความหมายของสูตรที่ได้จะไม่ เปลี่ยนไปจากเดิม

$$(\forall x) \{ \sim P(x) \lor \{ (\forall y) [\sim P(y) \lor P(f(x,y))] \land (\exists w) [Q(x,w) \land \sim P(w)] \} \}$$

4. กำจัดตัวบ่งปริมาณมีอยู่: แทนค่าตัวแปรด้วยฟังก์ชันสคอเล็ม(Skolem function) ซึ่ง เป็นฟังก์ชันที่แทนค่าตัวแปรตัวหนึ่งด้วยฟังก์ชันของตัวแปรอื่นๆที่ตัวแปรตัวนั้นขึ้นอยู่ กับมัน ในกรณีของตัวอย่างสูตรในขั้นตอนที่ 3 ที่ตำแหน่งของ (∀x){...(∃w)[Q(x,w)^~P(w)] ซึ่งจะอ่านได้ว่าสำหรับ x ทุกตัวจะมี w บางตัวที่ทำให้ Q(x, w) และ ~P(w) เป็นจริง แสดงว่าถ้าเลือก x มาหนึ่งตัวจะต้องมี w 1 ตัวที่ทำให้ สูตรเป็นจริง หมายความว่า w ขึ้นกับ x หรือเป็นฟังก์ชันของ x ซึ่งก็คือ w = g(x) เมื่อ g เป็นฟังก์ชันสคอเล็ม

$$(\forall x) \{ \sim P(x) \lor \{ (\forall y) [\sim P(y) \lor P(f(x,y))] \land [Q(x,g(x)) \land \sim P(g(x))] \} \}$$

5. แปลงให้อยู่ใน*รูปแบบพรีเน็กซ์ (prenex form)*: ย้ายตัวบ่งปริมาณเอกภพทุกตัวมาอยู่ หน้าสุด และรูปแบบที่ได้ใหม่นี้เรียกว่ารูปแบบพรีเน็กซ์

$$(\forall x)(\forall y)\{\sim P(x)\vee\{[\sim P(y)\vee P(f(x,y))]\wedge[Q(x,g(x))\wedge\sim P(g(x))\}\}$$

6. จัดรูปของพรีเน็กซ์ใหม่ให้อยู่ใน*รูปทั่วไปแบบและ (conjuctive normal form)*: รูปที่สูตร ทุกตัวเชื่อมกันด้วยเครื่องหมาย ' $\land$ ' แต่ภายในสูตรมีแต่เครื่องหมาย ' $\lor$ ' โดยใช้ความ สมมูลของสูตรต่อไปนี้  $P \lor (Q \land R) = (P \lor Q) \land (P \lor R)$ 

$$(\forall x)(\forall y)\{[\sim P(x)\lor\sim P(y)\lor P(f(x,y))]\land [\sim P(x)\lor Q(x,g(x))]\land [\sim P(x)\lor\sim P(g(x))]\}$$

- 7. ละเครื่องหมายตัวบ่งปริมาณเอกภพ: เนื่องจากว่า ณ จุดนี้ตัวแปรทุกตัวจะมีตัวบ่ง ปริมาณเป็นแบบเอกภพเท่านั้น
- 8. ที่จุดนี้เราจะได้อนุประโยคตั้งแต่ 1 ประโยคขึ้นไป โดยที่แต่ละประโยคเชื่อมกันด้วย เครื่องหมาย ∧ นำอนุประโยคเหล่านั้นมาเขียนเรียงกัน
  - (1)  $\sim P(x) \vee \sim P(y) \vee P(f(x,y))$
  - (2)  $\sim P(x) \vee Q(x,g(x))$
  - $(3) \sim P(x) \vee \sim P(g(x))$
- 9. เปลี่ยนชื่อตัวแปร: เปลี่ยนชื่อตัวแปรโดยตัวแปรเดียวกันที่ปรากฏในหลายอนุประโยค ให้เขียนใหม่ด้วยตัวแปรคนละตัว
  - (1)  $\sim P(x1) \vee \sim P(y) \vee P(f(x1,y))$
  - (2)  $\sim P(x2) \vee Q(x2,g(x2))$
  - $(3) \sim P(x3) \vee \sim P(g(x3))$

## รีโซลูชันของอนุประโยคพื้นฐาน

ก่อนที่จะอธิบายถึงรีโซลูซันของอนุประโยคทั่วไป ขอกล่าวถึงรีโซลูซันของอนุประโยค พื้นฐาน (ground clause) ก่อน ซึ่งจะง่ายกว่าของอนุประโยคทั่วไป อนุประโยคพื้นฐานคือ อนุประโยคที่ไม่มีตัวแปร การทำรีโซลูซันสำหรับอนุประโยคพื้นฐานจะรับอินพุตเป็น อนุประโยคพ่อแม่ (parent clause) 2 ประโยค และจะให้อนุประโยคเป็นเอาต์พุต 1 ประโยค สามารถแสดงได้ดังต่อไปนี้

$$\begin{array}{l} P1 \lor P2 \lor \cdots \lor Pn \\ \frac{\sim P1 \lor Q2 \lor \cdots \lor Qm}{P2 \lor \cdots \lor Pn \lor Q2 \lor \cdots \lor Qm} \end{array} \tag{3.17}$$

เราเรียกอนุประโยค 2 ประโยคบนว่า อนุประโยคพ่อแม่ (parent clause) ส่วน อนุประโยคที่เป็นผลลัพธ์เรียกว่า รีโซเวนท์ (resolvent) การทำรีโซลูชันนี้ทำได้ดังแสดงใน (3.17) ด้านบนนี้ ซึ่งหมายความว่าถ้าเรามือนุประโยค 2 ประโยค และพบว่าอนุประโยคทั้ง สองมีสัญพจน์อยู่ 1 ตัวที่เหมือนกันทุกประการยกเว้นเครื่องหมายนิเสธที่ต่างกัน (สัญพจน์ แรกไม่มีนิเสธแต่สัญพจน์ที่สองมีนิเสธ (P1 กับ ~P1) หรือกลับกัน) ผลลัพธ์ที่ได้จะเป็น อนุประโยคที่นำสัญพจน์อื่นๆ ทั้งหมดของทั้งสองอนุประโยคมารวมกัน ยกเว้นสัญพจน์ที่ เหมือนกัน (ต่างเฉพาะเครื่องหมาย) นั้น ผลที่ได้จากการทำรีโซลูซันจะเป็นจริง ถ้าอนุประโยคพ่อแม่ทั้งสองเป็นจริง ตัวอย่างของการใช้รีโซลูซันแสดงในตารางที่ 3-3 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 3-	-3 ตัวอย่าง	ของการทำร <b>ี</b>	โสลสัน
VI I 8 I VIII O	O MISOD IV	סווו סווו וייט טעי	מאתומתם

อนุประโยคพ่อแม่	รีโซเวนท์
P และ ~P ∨ Q	Q
$P \lor Q$ และ $\sim P \lor Q$	Q
P ∨ Q และ ~P ∨ ~Q	Q ∨ ~Q และ P ∨ ~P
~P และ P	NIL
~P ∨ Q และ ~Q ∨ R	~P ∨ R

ดังจะเห็นได้จากตัวอย่างทั้งห้าด้านบน รีโซลูชันสามารถใช้ได้อย่างกว้างขวางมาก ดังเช่น ตัวอย่างแรกในตารางก็เป็นกรณีหนึ่งของรีโซลูชัน ซึ่งเท่ากับกฏโมดัสโพเน็นท์

## รีโซลูซันทั่วไป

กรณีของรีโซลูชันทั่วไปที่กระทำกับอนุประโยคที่มีตัวแปรด้วยนั้น ขั้นตอนจะซับซ้อน กว่าเดิม ซึ่งเราต้องใช้การทำให้เท่ากันร่วมด้วยเพื่อทำให้อนุประโยคพ่อแม่ประกอบด้วย สัญพจน์เติมเต็ม (complimentary literals) สัญพจน์เติมเต็มคือสัญพจน์ที่เหมือนกันทุก ประการเว้นแต่ว่าตัวหนึ่งมีเครื่องหมายนิเสธส่วนอีกตัวไม่มี เช่น ~Q(z) กับ Q(z) เป็นต้น ใน การอธิบายการทำรีโซลูชันทั่วไป จะเขียนแทนอนุประโยคด้วยเซตของสัญพจน์ เช่น ~P(z,f(A)) ∨ ~Q(z) เขียนแทนด้วย {~P(z,f(A)),~Q(z)} เป็นต้น ขั้นตอนของรีโซลูชันทั่วไป ทำตามขั้นตอนต่อไปนี้

- กำหนดให้อนุประโยคพ่อแม่เป็น {L<sub>i</sub>} และ {M<sub>i</sub>}
- เลือก {I<sub>i</sub>} และ {m<sub>i</sub>} ที่เป็นเซตย่อยของ {L<sub>i</sub>} และ {M<sub>i</sub>} ตามลำดับ ซึ่งมี s ที่ เป็นเอ็มจียูของ {I<sub>i</sub>} และ {~m<sub>i</sub>} (หมายความว่าเซตย่อยทั้งสองจะต้องสามารถทำ ให้เป็นสัญพจน์เติมเต็มได้)
- จะได้ว่ารีโซเวนท์ของอนุประโยคพ่อแม่  $\{L_i\}$  กับ  $\{M_i\}$  คือ  $\{\{L_i\}-\{I_i\}\}$ s  $\cup$   $\{\{M_i\}-\{m_i\}\}$ s

โดยทั่วไปรีโซเวนท์จากรีโซลูชันทั่วไปอาจมีได้มากกว่าหนึ่งประโยคขึ้นกับการเลือก เซตย่อยที่จะมาทำให้เป็นสัญพจน์เติมเต็ม

ตัวอย่างของการทำรีโซลูชันทั่วไปแสดงดังด้านล่างนี้

- กำหนดให้ {L<sub>i</sub>} = {P[x,f(A)],P[x,f(y)],Q(y)} {M<sub>i</sub>} = {~P[z,f(A)],~Q(z)} (กล่าวคือต้องการทำรีโซลูชันระหว่างอนุประโยค P[x,f(A)]∨P[x,f(y)]∨Q(y) กับ ~P[z,f(A)]∨~Q(z))
- เลือก {I<sub>i</sub>} = {[p(x,f(A)]} และ {m<sub>i</sub>} = {~P[z,f(A)]} โดยที่ s = {z/x}

- ได้ว่ารีโซเวนท์เท่ากับ ({P[x,f(A)],P[x,f(y)],Q(y)} {[p(x,f(A)]}){z/x} ∪
   ({~P[z,f(A)],~Q(z)} {~P[z,f(A)]}){z/x} = {P[z,f(y)],Q(y),~Q(z)}
- แต่ถ้าเราเลือก {I<sub>i</sub>} = {[p(x,f(A)],P[x,f(y)]} {m<sub>i</sub>} = {~P[z,f(A)]} จะได้รีโซเวนท์
   เท่ากับ {Q(A),~Q(z)}

## การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน

จากที่ได้แสดงให้เห็นข้างต้นว่าการทำรีโซลูชันจะทำให้เราหาความรู้ที่แฝงอยู่ในความรู้ที่มี อยู่ได้ และในหลายๆ กรณีเรามีความรู้ที่แสดงอยู่ในรูปตรรกะเพรดิเคตและเราต้องการ พิสูจน์อนุประโยคตัวใหม่ใดๆ ว่าเป็นผลสรุปของความรู้ที่มีอยู่หรือไม่ วิธีการพิสูจน์ก็อาจทำโดยการเลือกอนุประโยคพ่อแม่ 2 ประโยคแล้วหารีโซเวนท์ ถ้ารีโซเวนท์เป็นความรู้ใหม่ที่ เราต้องการพิสูจน์ก็แสดงว่าเราพิสูจน์สำเร็จ ถ้าไม่ใช่เราก็อาจเลือกอนุประโยคพ่อแม่ 2 ประโยคอื่นๆ แล้วลองทำรีโซลูชันดู หรืออาจนำรีโซเวนท์ที่ได้ก่อนหน้านี้มาจับคู่กับ อนุประโยคอื่นเพื่อเป็นอนุประโยคพ่อแม่แล้วทำรีโซลูชันต่อไป อย่างไรก็ดีการพิสูจน์แบบนี้ อาจไม่มีเป้าหมายที่ชัดเจน ทำให้การพิสูจน์เสียเวลาในการคำนวณมาก เรามีวิธีการซึ่งเน้น ที่เป้าหมายในการพิสูจน์เพื่อทำให้การพิสูจน์ทำได้ดีขึ้น เราเรียกวิธีการที่จะนำเสนอนี้ว่า การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน (resolution refutation) ก่อนอื่นขอกล่าวถึงความขัดแย้ง (contradictory) ที่ใช้ในการพิสูจน์โดยการปฏิเสธแบบรีโซลูชันดังนี้

ความขัดแย้ง

สัญพจน์ 2 ตัวใด ๆ จะขัดแย้งกัน ถ้าตัวหนึ่งสามารถทำให้เท่ากับนิเสธของอีกตัวหนึ่งได้ เช่น MAN(x) กับ ~MAN(Spot) ขัดแย้งกัน เนื่องจาก MAN(x) ทำให้เท่ากับ MAN(Spot) ได้

วิธีการปฏิเสธแบบรีโซลูชันคือ การที่จะพิสูจน์ว่าสูตร W เป็นผลสรุปของเซตของสูตร K ทำได้โดยการพิสูจน์ว่า K U {~W} ขัดแย้งกัน

ตัวอย่างเช่น

- กำหนดให้ K = {MAN(Marcus), ~MAN(x) ∨ MORTAL(x)}
- กำหนดให้ W = MORTAL(Marcus)
- ได้ว่า K ∪ {~W} = { MAN(Marcus),

 $\sim$ MAN(x)  $\vee$  MORTAL(x),

~MORTAL(Marcus) }

• จากการทำรีโซลูชันกับอนุประโยค 2 ประโยคล่าง เราได้ ~MAN(Marcus) ซึ่ง ขัดแย้งกับอนุประโยคที่ 1 ซึ่งแสดงว่า MORTAL(Marcus) เป็นผลสรุปของ K

การพิสูจน์ในลักษณะนี้จะมีเป้าหมายในการพิสูจน์ กล่าวคือ ~W จะเป็นตัวที่เราเลือก เพื่อไปการทำรีโซลูชันกับอนุประโยคอื่น แล้วนำรีโซเวนท์ที่ได้ไปกระทำรีโซลูชันกับ

อนุประโยคอื่นๆ ต่อไปตามลำดับจนกระทั่งพบความขัดแย้ง ตารางด้านล่างนี้แสดง อัลกอริทึมการปฏิเสธแบบรีโซลูชัน

## ตารางที่ 3-4 อัลกอริทึมการปฏิเสธแบบรีโซลูชัน

### Algorithm: Resolution Refutation

- 1. Convert all the statements of F to clause form.
- 2. Negate P and convert the result to clause form. Add it to the set of clauses obtained in 1.
- 3. Let *Clauses* be the set of clauses. /\*  $F \cup \{\sim P\}$  \*/
- 4. UNTIL (NIL is a member of *Clauses*) or (Clauses do not change) DO
  - 4.1 Select Ci and Cj which are resolvable.
  - 4.2 Calculate the resolvent of Ci and Cj, and call it Rij.
  - 4.3 *Clauses* := *Clauses* ∪ {Rij}

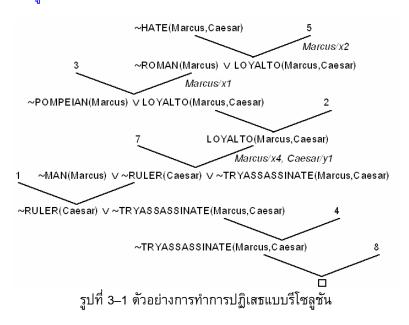
อัลกอริทึมด้านบนนี้เริ่มต้นด้วยการแปลงสูตรใด ๆ ให้อยู่ในรูปของอนุประโยค แล้ว เปลี่ยน P ซึ่งเป็นสูตรที่เราต้องการพิสูจน์ให้อยู่ในรูปของนิเสธแล้วเพิ่มเข้าไปใน F จากนั้น ้จึงทำรีโซลูชันในขั้นตอนที่ 4 จนกระทั่งพบความขัดแย้ง หรือ Clauses ไม่เปลี่ยนแปลง ใน กรณีที่พบความขัดแย้งอัลกอริทึมจะหยุดและได้ว่า P เป็นผลสรุปของ F เมื่อสังเกตใน ขั้นตอน 4.3 จะเห็นได้ว่า *Clau*ses จะขยายตัวเรื่อยๆ ทุกครั้งที่ได้รีโซเวนท์ตัวใหม่ อย่างไร ก็ดีหากพบว่าไม่มีรีโซเวนท์ใหม่เกิดขึ้นอีกหรือไม่สามารถทำรีโซลูชันได้อีก Clauses จะ หยุดขยายตัว ซึ่งเป็นกรณีอีกหนึ่งกรณีที่อัลกอริทึมนี้จะหยุด และในกรณีนี้ได้ว่า P ไม่ใช่ ผลสรุปของ F อย่างไรก็ดีในบางครั้งเราอาจพบกรณีที่ Clauses ยังคงขยายตัวต่อเรื่อยๆ ซึ่ง ในกรณีเช่นนี้เราไม่สามารถสรุปอะไรได้ กล่าวคือ P อาจเป็นผลสรุปของ F หรือไม่ก็ได้

## ตัวอย่างการทำรีโซลูชัน

- กำหนดอนุประโยคด้านล่างนี้ให้
  - MAN(Marcus)
  - POMPEIAN(Marcus)
  - 3.  $\sim$ POMPEIAN(x1)  $\vee$  ROMAN(x1)
  - RULER(Caesar)
  - 5.  $\sim$ ROMAN(x2)  $\vee$  LOYALTO(x2,Caesar)  $\vee$  HATE(x2,Caesar) 6. LOYALTO(x3,f1(x3))

  - 7.  $\sim$ MAN(x4)  $\vee$   $\sim$ RULER(y1)  $\vee$   $\sim$ TRYASSASSINATE(x4,y1)  $\vee$  $\sim$ LOYALTO(x4,y1)
  - 8. TRYASSASSINATE(Marcus, Caesar)
- ต้องการพิสูจน์ HATE (Marcus, Caesar)

 เติม ~HATE(Marcus, Caesar) เข้าไปในฐานความรู้แล้วทำรีโซลูชันดังแสดง ในรูปที่ 2–14 ต่อไปนี้



หมายเลขในรูปด้านบนแสดงหมายเลขอนุประโยคที่เลือกมาทำรีโซลูซัน และเครื่องหมาย 'V' แสดงการทำรีโซลูซันของอนุประโยค 2 ประโยคที่อยู่ด้านบนของเครื่องหมาย ส่วนรีโซเวนท์คืออนุประโยคด้านล่างของเครื่องหมาย ที่ด้านข้างของเครื่องหมายแสดงการ แทนค่าที่ทำให้อนุประโยคพ่อแม่สามารถทำรีโซลูซันกันได้ จากตัวอย่างแสดงให้เห็นว่า HATE(Marcus, Caesar) เป็นผลสรุปของฐานความรู้ที่มีอยู่

## เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด

หนังสือของ Lloyd [Lloyd, 1984] แม้ว่าจะตีพิมพ์ไว้นานแล้ว แต่ก็เป็นหนังสือที่อธิบายเรื่อง ตรรกะเพรดิเคตไว้อย่างดีมาก นอกจากนั้นหนังสือ [Genesereth & Nilsson, 1987] ได้ แสดงการใช้ตรรกะเพรดิเคตในการแก้ปัญหาต่างๆ ของปัญญาประดิษฐ์ได้อย่างดีเยี่ยม

### บรรณานุกรม

Lloyd, J. W. (1984) Foundations of Logic Programming, Springer-Verlag.Genesereth, M. R. and Nilsson, N. J. (1987) Logical Foundations of Artificial Intelligence, Morgan Kaufmann.

### แบบฝึกหัด

1. เรานิยามตัวเชื่อมตัวใหม่ในตรรกะเพรดิเคตเรียกว่า exclusive-or เขียนแทนด้วย สัญลักษณ์ ⊕ โดยมีตารางค่าความจริงดังนี้

Р	Q	$P \oplus Q$
Т	Т	F
Т	F	Т
F	Т	Т
F	F	F

จงเขียนสูตรที่มีความหมายสมมูลกับ P ⊕ Q โดยใช้ตัวเชื่อม ∧, ∨ และ ~ เท่านั้น

- 2. จงบอกว่าคู่ของสูตรในแต่ละข้อย่อยต่อไปนี้ว่าสามารถทำให้เท่ากันได้หรือไม่ ถ้าได้ให้ เขียนแสดงเอ็มจียูของสูตรทั้งสอง (ตัวอักษรเล็กแสดงตัวแปรหรือฟังก์ชัน ตัวอักษรใหญ่ แทนชื่อเพรดิเคตหรือค่าคงที่)
  - 2.1 P(x,B,B) P(A,y,z)
  - 2.2 P(g(f(v)),g(u)) P(x,x)
  - 2.3 P(x,f(x)) P(y,y)
  - 2.4 R(f(y),x) R(x,f(B))
  - 2.5 R(f(y),y,x) R(x,f(A),f(v))
- 3. พิจารณาประโยคต่อไปนี้

All horses are faster than every dog.

There is a greyhound that is faster than every rabbit.

If x is faster than y and y is faster than z, then x is faster than z.

If x is a greyhound then x is a dog.

HaHa is a horse.

RaRa is a rabbit.

- (a) จงเขียนประโยคด้านบนทั้งหมดให้อยู่ในรูปของสูตรทางตรรกะเพรดิเคต
- (b) จงแปลงสูตรที่ได้ให้อยู่ในรูปของอนุประโยค
- (c) จงพิสูจน์ว่า "HaHa is faster than RaRa." โดยใช้การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน

# โปรล็อกเบื้องต้น

ภาษาโปรล็อกมาจากคำว่าการโปรแกรมในตรรกศาสตร์ (PROLOG – <u>PROgramming</u> in <u>LOG</u>ic) เป็นภาษาคอมพิวเตอร์ที่ใช้ในการแก้ปัญหาทางด้านสัญลักษณ์ (symbol) โดยใช้ พื้นฐานของตรรกะเพรดิเคต โปรล็อกเป็นภาษาคอมพิวเตอร์ขั้นสูงที่มีจุดเด่นเหนือภาษา ชั้นสูงตัวอื่นๆ เกี่ยวกับการจัดการเรื่องความสัมพันธ์ของสัญลักษณ์ต่างๆ นอกจากนี้ โปรล็อกยังมีลักษณะเป็นเอกลักษณ์พิเศษของตัวเองอีกคือเป็นภาษาเชิงพรรณนา (descriptive language) ซึ่งแตกต่างจากภาษาชั้นสูงทั่วไปประเภทภาษาเชิงกระบวนคำสั่ง (procedural language) อย่างสิ้นเชิง ดังจะกล่าวต่อไปในบทนี้

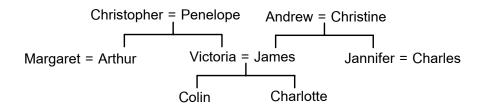
# 4.1 องค์ประกอบของโปรล็อก

องค์ประกอบที่สำคัญของภาษาโปรล็อกประกอบด้วยข้อเท็จจริง (fact) ข้อคำถาม (query) ตัวแปร (variable) สันธาน (conjunction) และ กฎ (rule) ใช้อธิบายวัตถุ (object) และ ความสัมพันธ์ (relation) ระหว่างวัตถุ เราใช้โปรล็อกในการจัดการกับตรรกะเพรดิเคตที่ กล่าวไปในบทที่ 3 โปรล็อกเหมาะสำหรับเขียนโปรแกรมที่อธิบายความสัมพันธ์และหาข้อสรุปเกี่ยวกับความสัมพันธ์นั้น แต่ไม่เหมาะกับการนำมาคำนวณทางคณิตศาสตร์ โปรล็อกประกอบด้วยสามส่วนหลักคือ

- ข้อเท็จจริง: ใช้อธิบายเกี่ยวกับข้อเท็จจริงที่เกี่ยวข้องกับความสัมพันธ์
- กฎ: ใช้เขียนความสัมพันธ์ที่เกี่ยวข้องในโดเมน
- ข้อคำถาม: เมื่อใส่ข้อมูลครบถัวนแล้ว ก็สามารถตั้งข้อคำถามเพื่อให้โปรล็อกหา คำตอบให้ได้

ข้อเท็จจริง
กฎ
และ
ข้อคำถาม

## พิจารณาแผนภาพต้นไม้ครอบครัวในรูปที่ 4-1





เครื่องหมาย 'A = B' ในรูปหมายถึง A แต่งงานกับ B และต้นไม้นี้แสดงความสัมพันธ์ ภายในครอบครัว 2 ครอบครัว เช่น Christopher แต่งงานกับ Penelope มีลูกชื่อ Arthur กับ Victoria คนชื่อ James แต่งงานกับ Victoria มีลูกชื่อ Colin กับ Charlotte และ Colin เป็น หลานของ Christopher กับ Penelope เป็นต้น

จากความสัมพันธ์ในรูป เราอาจไม่จำเป็นต้องเขียนความสัมพันธ์ที่เกิดขึ้นทั้งหมด โดย เขียนแค่ความสัมพันธ์หลัก ส่วนความสัมพันธ์อื่นๆ ที่เหลือก็เขียนให้อยู่ในรูปความสัมพันธ์หลัก แล้วให้โปรล็อกหาคำตอบให้ สมมติว่าเราต้องการเขียนความสัมพันธ์ภายในครอบครัว ด้วยภาษาโปรล็อกจะสามารถเขียนได้ดังจะกล่าวต่อไป

### ข้อเท็จจริง

จากตัวอย่างในรูปที่ 4–1 สมมติว่าเราเลือกความสัมพันธ์พ่อแม่และความสัมพันธ์เพศมาเป็น ความสัมพันธ์หลัก เราเขียนข้อเท็จจริงได้ดังตารางที่ 4–1

### ตารางที่ 4–1 ข้อเท็จจริงของต้นไม้ครอบครัวในรูปที่ 4–1

```
ทารางที่ 4-1 ข้อเท็จจริงของตันไม้คร

01: parent(christopher, arthur).

02: parent(christopher, victoria).

03: parent(penelope, arthur).

04: parent(penelope, victoria).

05: parent(andrew, james).

06: parent(andrew, jannifer).

07: parent(christine, james).

08: parent(christine, jannifer).

09: parent(victoria, colin).

10: parent(victoria, colin).

11: parent(james, colin).

12: parent(james, colin).

13: parent(roberto, emilio).

14: parent(maria, emilio).

15: parent(maria, lucia).

17: parent(pierro, macro).

18: parent(pierro, angela).

19: parent(francesca, macro).

20: parent(francesca, angela).

21: parent(lucia, alfonso).

22: parent(macro, alfonso).

24: parent(macro, sophia).

25: male(christopher).
     25: male(christopher).
26: male(andrew).
27: male(arthur).
28: male(james).
29: male(charles).
30: male(colin).
31: male(roberto).
    31: Male(Tober to).
32: male(pierro).
33: male(emilio).
34: male(macro).
35: male(tomaso).
36: male(alfonso).
  37: female(penelope).
38: female(christine).
39: female(margaret).
40: female(victoria).
41: female(jannifer).
42: female(maria).
43: female(maria).
44: female(francesca).
45: female(gina).
46: female(lucia).
47: female(angela).
48: female(sophia).
                                           female(sophia).
```

์ ตัวเลข01:...48:ในตารางที่ 4–1 แสดงหมายเลขบรรทัดและไม่ต้องเขียนลงในโปรแกรม แต่ละบรรทัดในตารางคือข้อเท็จจริง 1 ข้อ เช่น 'parent(christopher,arthur).' โดยมี 'parent' เป็นชื่อเพรดิเคต(predicate) และมี 'christopher' กับ 'arthur' เป็นอาร์กิวเมนต์ (argument) ภายในเครื่องหมายวงเล็บ ข้อเท็จจริงทุกข้อต้องจบด้วยเครื่องหมายมหัพภาค '.' ในตารางมี ข้อเท็จจริงแสดงความสัมพันธ์ 'parent', 'male' และ 'female' ทั้งหมด 24 ข้อ 12 ข้อและ 12 ข้อตามลำดับ ในภาษาโปรล็อกทั้งชื่อเพรดิเคตและอาร์กิวเมนต์ที่เป็นค่าคงที่ต้องขึ้นต้น ด้วยตัวอักษรเล็ก

### ค่าคงที่

ค่าคงที่ (constant) ในโปรล็อกมี 2 ประเภทหลักๆ คือ

- อะตอม (atom) เช่น christopher, arthur
- ตัวเลข (number) เช่น 123, 99.99

### ข้อคำถาม

เมื่อเราอยู่ใน*ตัวแปลภาษาโปรล็อก (Prolog interpreter)* จะเห็นสัญลักษณ์ '?-' ซึ่งแสดงให้ ป้อนข้อคำถาม เราสามารถป้อนข้อคำถามได้ เช่นถ้าต้องการรู้ว่า 'chritopher' เป็นพ่อแม่ ของ 'arthur' หรือไม่ก็ป้อนดังนี้ (โดยเราต้องบรรจุ (load) ข้อเท็จจริงที่เขียนไว้ในตารางที่ 4–1 ลงในตัวแปลภาษาโปรล็อกก่อน)

?- parent(christopher, arthur).

#### Yes

เพื่อให้เห็นชัดเจนว่าข้อความส่วนใดเป็นของตัวแปลภาษาโปรล็อก ส่วนใดเป็นข้อความ ส่วนที่ผู้ใช้ป้อน ในที่นี้ขอใช้ตัวอักษรหนาและตัวอักษรปกติแสดงข้อความของตัวแปลภาษา โปรล็อกและส่วนของผู้ใช้ตามลำดับ

คำตอบจากโปรล็อกในกรณีนี้เป็น 'Yes' หมายความว่าข้อคำถามเป็นจริง การหาคำตอบ ของโปรล็อกจะใช้วิธีการจับคู่หรือเปรียบเทียบกับข้อเท็จจริงที่เราป้อนไว้ตั้งแต่แรก ซึ่งใน กรณีนี้ข้อคำถามตรงกับข้อเท็จจริงที่ป้อนไว้ จึงให้คำตอบเป็น 'Yes' หรือถ้าเราป้อนข้อ คำถามที่ไม่ตรงกับข้อเท็จจริงที่ให้ไว้ คำตอบก็จะเป็น 'No' ดังนี้

?- parent(andrew,victoria).

#### No

### ตัวแปร

ในโปรล็อกเราสามารถเขียนตัวแปรเพื่อใช้แสดงวัตถุใด ๆ ได้ โดยขึ้นต้นด้วยตัวอักษรใหญ่ เช่นถ้าต้องการถามว่า ใครเป็นพ่อแม่ของ 'christopher' ก็ใช้ข้อคำถามดังนี้

?- parent(christopher,X).

X = arthur;

X = victoria:

No

อะตอม และ

ตัวเลข

เมื่อเราตั้งข้อคำถาม 'parent(christopher,X)' เพื่อให้โปรล็อกหาคำตอบสำหรับตัวแปร X โปรล็อกจะค้นหาข้อเท็จจริงที่จับคู่ได้กับ X ในฐานความรู้ (โปรแกรม) และจะให้คำตอบเป็น 'arthur' ถ้าเราต้องการหาคำตอบอื่น เราสามารถถามต่อได้ว่า มีคำตอบอื่นอีกหรือไม่ โดยใช้ เครื่องหมายอัฒภาค ';' ดังแสดงในตัวอย่างด้านบน ซึ่งโปรล็อกจะให้คำตอบที่สองคือ 'victoria' และถ้าถามต่อด้วย ';' ซึ่งจะไม่พบค่าคงที่ตัวอื่นอีกที่เมื่อแทนใน X แล้วทำให้ 'parent(christopher,X)' เป็นจริง ดังนั้นโปรล็อกจะตอบ 'No'

### พจน์และการแทนค่า

พจน์ (term) คือสิ่งต่อไปนี้

- ค่าคงที่และตัวแปรเป็นพจน์
- พจน์ประกอบ (compound term structure) เป็นพจน์ที่ประกอบด้วย
  - o ฟังก์เตอร์ (functor) (หรือเรียกว่าฟังก์ชัน)
  - อาร์กิวเมนต์ที่เป็นพจน์

การแทนค่า (substitution) คือเซตของคู่ลำดับ {X = t} โดยที่ X เป็นตัวแปรและ t เป็น พจน์ เราเรียก A ว่าเป็น*ตัวอย่าง (instance*) ของ B ถ้ามีการแทนค่า  $\theta$  บางตัวที่ทำให้ A = B $\theta$  ตัวอย่างเช่น

```
A = parent (penelope, arthur)
B = parent (X, Y)
\theta = {X = penelope, Y = arthur}
ซึ่งได้ว่า A = B\theta
```

## ตัวเชื่อม 'และ'

*ตัวเชื่อมและ (conjunction)* เขียนแทนด้วย ',' เป็นเครื่องหมายแสดง 'และ' ทางตรรกศาสตร์ ตัวอย่างเช่น

?- parent(penelope,X), parent(X,Y).

คือข้อคำถามให้หา X และ Y ซึ่ง X มีพ่อแม่เป็น penelope และ X เป็นพ่อแม่ของ Y ข้อคำถามนี้เป็น 1 ข้อคำถามแต่มี*เป้าหมาย (goal)* 2 ตัวคือ 'parent(penelope,X)' และ 'parent(X,Y)'

#### กภ

*กฎ (rule)* หรือที่เราเรียกว่า *อนุประโยค (clause)* ในตรรกะเพรดิเคตนั้น ในโปรล็อกจะ เขียนอยู่ในรูปด้านล่างนี้

$$H := B_1, B_2, ..., B_n$$

โดยที่ ':-' แทนคำว่า 'ถ้า' ส่วนเครื่องหมาย ',' ที่อยู่ระหว่าง*สัญพจน์*  $B_i$  ก็คือตัวเชื่อม 'และ' ดังที่กล่าวแล้วข้างต้น ดังนั้นกฎนี้อ่านว่า ถ้า  $B_1$  และ  $B_2$  และจนกระทั่งถึง  $B_n$  ทุกตัวเป็น จริงแล้ว สัญพจน์ H ก็จะเป็นจริงด้วย

กฎหรืออนุประโยคในภาษาโปรล็อกจะมีสัญพจน์อยู่ตัวเดียวที่ไม่มีนิเสธคือ H กฎ ด้านบนสามารถเขียนอยู่ในรูปอนุประโยคในตรรกะเพรดิเคตได้เป็น

$$\mathsf{H}\,\vee\, {\sim} \mathsf{B}_1\,\vee\, {\sim} \mathsf{B}_2\,\vee \cdots\,\vee {\sim} \mathsf{B}_n.$$

อนุประโยค ของฮอร์น เราเรียกอนุประโยคที่มีสัญพจน์ตัวเดียวที่ไม่มีนิเสธว่า อนุประโยคของฮอร์น (Hom clause) ดังนั้นกฎทุกกฎในโปรล็อกจะเป็นอนุประโยคของฮอร์น ซึ่งต้องมีสัญพจน์หนึ่งตัวที่ ไม่มีนิเสธ ส่วนสัญพจน์อื่นๆ ที่เหลือทั้งหมด (ตั้งแต่ 0 ตัวเป็นต้นไป – กรณีที่เป็น 0 ตัวคือ ข้อเท็จจริง) ต้องมีนิเสธ และเราเรียก H ว่าเป็นส่วนหัว (head) ของกฎและเรียก 'B<sub>1</sub>,B<sub>2</sub>,...,B<sub>n</sub>' รวมกันว่าเป็นสำตัว (body) ของกฎ ตัวอย่างของกฎเช่น

มีส่วนหัวคือ 'grandparent(X,Y)' และส่วนลำตัวคือ 'parent(X,Z), parent(Z,Y)' กฎนี้อ่านว่า ถ้า 'parent(X,Z), parent(Z,Y)' เป็นจริงแล้ว 'grandparent (X, Y)' เป็นจริงด้วย

### ความหมายของกฎ 'P :- Q, R.'

เราสามารถมองกฏที่เขียนในโปรล็อกได้สองลักษณะคือ

- 1. ในลักษณะของความหมายเชิงประกาศ (declarative meaning): แปลความหมาย ของกฎในลักษณะของความจริงทางตรรกศาสตร์ ตัวอย่างเช่น
  - 'P :- Q, R.' คือ P จะเป็นจริงถ้า Q และ R เป็นจริง
  - 'grandparent (X, Y) :- parent (X, Z), parent (Z,Y).' คือ 'grandfather(X,Y)' เป็นจริงถ้า 'parent(X,Z)' และ 'parent(Z,Y)' เป็นจริง หรือสำหรับ X, Y และ Z ทุกตัว X เป็นปู่ย่าของ Y ถ้า X เป็นพ่อแม่ของ Z และ Z เป็นพ่อแม่ของ Y
- 2. ในลักษณะของความหมายเชิงกระบวนคำสั่ง (procedural meaning) มองในลักษณะ เชิงโปรแกรมที่สามารถทำงานได้ ตัวอย่างเช่น
  - 'P :- Q, R.' คือ ถ้าจะแก้ปัญหา P จะต้องแก้ปัญหาย่อย Q ตามด้วยปัญหา ย่อย R
  - 'grandparent (X, Y) :- parent (X, Z), parent (Z,Y).' คือ ในการตอบข้อ คำถามว่า X เป็นปู่ย่าของ Y หรือไม่ ให้ตอบข้อคำถามว่า X เป็นพ่อแม่ของ Z หรือไม่ และ Z เป็นพ่อแม่ของ Y หรือไม่

## การจับคู่และการย้อนรอย

### การเท่ากันและการจับคู่ (equality and matching)

พิจารณาข้อคำถามในโปรล็อก

?-X = Y.

เครื่องหมาย '=' แสดง*การจับคู่ (matching)* ซึ่งหมายถึงการจับคู่ X กับ Y โดยพยายาม ทำให้ X *เท่ากับ (equal)* Y ถ้าทำสำเร็จแสดงว่า X จับคู่กับ Y ได้ ถ้าไม่สำเร็จแสดงว่า X จับคู่กับ Y ไม่ได้ ข้อคำถามด้านบนนี้ไม่ได้ตรวจสอบการเท่ากันของ X กับ Y แต่เป็นการ พยายามจับคู่ X กับ Y เพื่อพยายามทำให้ X เท่ากับ Y การจับคู่ในโปรล็อกก็คือ*การทำให้ เท่ากัน (unify)* ในตรรกะเพรดิเคต

## กฎสำหรับจับคู่ X กับ Y กฎในการจับคู่ X กับ Y มีดังนี้

- ถ้า X เป็นตัวแปรที่ยังไม่ได้แทนค่าและ Y ถูกแทนค่าด้วยพจน์ใด ๆ แล้ว X กับ Y เท่ากันและ Y จะถูกแทนค่าด้วยพจน์นั้นด้วย
- ตัวเลขและอะตอมเท่ากับตัวมันเองเท่านั้น
- พจน์ประกอบ 2 ตัวใด ๆ จะเท่ากัน ถ้าทั้งคู่มีฟังก์เตอร์เดียวกัน มีจำนวนอาร์กิวเมนต์ เท่ากันและอาร์กิวเมนต์ในตำแหน่งที่ตรงกันเท่ากัน

ตัวอย่างเช่น

**?-** triangle(point(1,1),A,point(2,3)) = triangle(X,point(4,Y),point(2,Z)).

จับคู่กันได้และเท่ากันด้วยการแทนค่า {X = point(1,1), A = point(4,Y), Z = 3}

### การย้อนรอย

โปรล็อกมีกระบวนการที่เรียกว่า การย้อนรอย (backtracking) เพื่อช่วยในการค้นหาคำตอบ เปรียบเสมือนการค้นหาแนวลึกก่อนในการค้นหาของปริภูมิสถานะ พิจารณากฎด้านล่างนี้

$$A := B_1, B_2, ..., B_n$$
.

กฏข้อนี้กล่าวว่า A จะเป็นจริง ถ้า  $B_1$  และ  $B_2$  จนกระทั่งถึง  $B_n$  เป็นจริง สัญพจน์ A,  $B_1$ ,  $B_2$ ,..., $B_n$  อาจประกอบด้วยตัวแปร ถ้าเราต้องการพิสูจน์ว่า A เป็นจริงหรือไม่ เราก็จะเริ่ม พิสูจน์  $B_1$  ในการพิสูจน์  $B_1$  อาจมีการแทนค่าของตัวแปรใน  $B_1$  ที่ทำให้  $B_1$  เป็นจริง และการ แทนค่าเหล่านี้จะมีผลต่อไปยัง  $B_2$ ,..., $B_n$  และสมมติว่าในขณะที่เราพิสูจน์  $B_i$  ด้วยการแทนค่าก่อนหน้านี้และพบว่า  $B_i$  ไม่จริง สิ่งที่เกิดขึ้นก็คือแทนที่จะตอบว่า A ไม่จริง โปรล็อกจะ พยายามทำการพิสูจน์ต่อโดยตัดการแทนค่าของตัวแปรที่ผ่านมาสำหรับตัวแปรที่ปรากฏใน  $B_i$  แล้วย้อนกลับไปยัง  $B_{i-1}$  เพื่อหาเส้นทางพิสูจน์ใหม่ ซึ่งหมายถึงการแทนค่าใหม่ การย้อน

รอยสามารถกลับไปจนถึง  $B_1$  และถ้ามีการแทนค่าบางตัวที่ทำให้  $B_1$  ถึง  $B_i$  เป็นจริงก็จะ พิสูจน์ต่อไปได้ ตัวอย่างเช่นถ้าเราต้องการหาคนที่เป็นลูกของ christopher และเป็นพ่อ แม่ของ colin เราใช้ข้อคำถามดังนี้

?- parent(christopher,X), parent(X,colin).

โปรล็อกจะพิสูจน์เป้าหมายตัวแรกในข้อคำถามด้านบน โดยพยายามหาการแทนค่าของ X ที่ทำให้ 'parent(christopher,X)' เป็นจริง และพบว่าข้อเท็จจริงตัวที่ 1 ในตารางที่ 4–1 'parent(christopher,arthur).' ด้วยการแทนค่า {X = arthur} ทำให้เป้าหมายแรกเป็นจริงได้ จึงส่งการแทนค่านี้ไปยังเป้าหมายถัดไป ในการพิสูจน์เป้าหมายตัวที่สอง 'parent(X,colin)' เนื่องจาก X ถูกแทนค่าด้วย arthur ดังนั้นโปรล็อกจะค้นหาว่ามี 'parent(arthur,colin)' ใน ฐานความรู้หรือไม่ ซึ่งพบว่าไม่มี ทำให้เป้าหมายตัวนี้ไม่เป็นจริง ณ จุดนี้จะเกิดการย้อนรอย กลับไปยังเป้าหมายตัวแรกพร้อมกับตัดการแทนค่า {X = arthur} ออก เพื่อหาการแทนค่า อื่นที่ทำให้เป้าหมายตัวแรกเป็นจริงและพบว่า {X = victoria} ทำให้เป้าหมายตัวแรกเป็นจริง ได้ พร้อมกับส่งการแทนค่าใหม่นี้เพื่อไปพิสูจน์ต่อสำหรับเป้าหมายตัวที่สอง ซึ่งครั้งนี้จะเป็น 'parent(victoria,colin)' และพบว่าเป็นจริงด้วยข้อเท็จจริงข้อที่ 9 ในตารางที่ 4–1 จึงได้การ แทนค่า {X = victoria} ทำให้ข้อคำถามเป็นจริง

กระบวนการ ทำงานของ โปรล็คก กระบวนการทำงานของโปรล็อกเพื่อตอบข้อคำถามแสดงในตารางที่ 4–2 ตารางที่ 4–2 กระบวนการทำงานของโปรล็อก

Algorithm: Execute([G1,G2,...,Gn])

- 1. If the goal list is empty then terminate with success.
- 2. If the goal list is not empty then continue.
- 3. Scan the clauses in the program from top to bottom until the first clause C ( H :- B1,...,Bm ) is found such that the head of C matches G1.

If no such clause then terminate with failure.

Find substitution  $\theta$  such that  $H\theta$  = G1.

Replace G1 in the goal list with B1 $\theta$ ,B2 $\theta$ ,...,Bm $\theta$ , obtaining the new goal list

 $B1\theta, \cdots, Bm\theta, G2\theta, \cdots, Gn\theta$ 

4. Execute (recursively with this procedure) this new goal list. If the execution of the new goal list terminates with success then the execution of the original list also terminates with success. If not, then abandon this new goal and go back to (3). Continue scanning the next clause.

### ตัวอย่างปัญหาลิงกินกล้วย

ลิงตัวหนึ่งอยู่ที่ประตูในห้อง กลางห้องมีกล้วยแขวนอยู่ที่เพดาน ลิงหิวมากและอยากไปหยิบ กล้วยแต่มันสูงไม่พอที่จะเอื้อมถึง ที่หน้าต่างในห้องมีกล่องๆ หนึ่ง ลิงสามารถเดินบนพื้น ปืนกล่อง ผลักกล่องไปมารอบห้อง และหยิบกล้วยถ้ากล่องอยู่ใต้กล้วย คำถามคือลิงหยิบ กล้วยได้หรือไม่

ในการเขียนโปรแกรมโปรล็อกนั้นเราต้องเลือกเพรดิเคตที่จะแทนความสัมพันธ์ในปัญหา ที่เราสนใจ ในที่นี้จะใช้เพรดิเคต 'state' เพื่อแสดงสถานะหนึ่งๆ ที่แสดงข้อมูล 4 ตัวคือ (1) ตำแหน่งที่ลิงอยู่ (2) ลิงยืนบนพื้นหรือกล่อง (3) ตำแหน่งที่กล่องตั้งอยู่และ (4) ลิงมีกล้วย หรือไม่ เราแทนสถานะเริ่มต้นได้ดังนี้

state(atdoor,onfloor,atwindow,hasnot)

และสถานะสุดท้ายคือ

state(\_,\_,,has)

โดยที่ '\_' คือ*ตัวแปรไม่สน (don't care variable)* หมายถึงตัวแปรที่เราไม่สนใจค่าที่ได้ หลังพบคำตอบ ดังนั้น state(\_,\_,\_,has) เท่ากับ state(X,Y,Z,has) แต่กรณีแรกเราไม่สนใจ การแทนค่าที่ได้

เราจะใช้แนวคิดของการค้นหาในปริภูมิสถานะเพื่อหาคำตอบของปัญหานี้ โดยพิจารณา ว่าเรามีสถานะเริ่มต้น มีสถานะสุดท้าย และถ้าเรามีตัวกระทำการที่ใช้เปลี่ยนสถานะ เราก็จะ ค้นหาคำตอบได้เพราะว่าโปรล็อกจะใช้กระบวนการย้อนรอยเพื่อค้นหาเส้นทางต่างๆ ใน ลักษณะของการค้นหาแนวลึก ดังนั้น ณ จุดนี้เราให้เพรดิเคต 'move' แสดงการเปลี่ยนจาก สถานะหนึ่งไปอีกสถานะหนึ่ง เพรดิเคตนี้มีรูปแบบดังนี้

move(State1,MoveOp,State2)

โดยที่ MoveOp เป็นตัวกระทำการและอาจเป็น (1) หยิบกลัวย – grasp (2) ปีนกล่อง – climb (3) ผลักกล่อง – push (4) เดินไปมา – walk ตัวอย่างเช่น

move(state(middle,onbox,middle,hasnot),grasp,state(middle,onbox,middle,has))

แสดงการเปลี่ยนสถานะโดยตัวกระทำการตัวที่หนึ่ง grasp เพื่อเปลี่ยนสถานะจากสถานะที่ 'ลิงอยู่กลางห้อง ลิงอยู่บนกล่อง กล่องอยู่กลางห้อง ลิงไม่มีกล้วย' ไปยังสถานะที่ 'ลิงอยู่กลางห้อง ลิงอยู่บนกล่อง กล่องอยู่กลางห้อง ลิงมีกล้วย'

เมื่อเราเขียนเพรดิเคต 'move' สำหรับตัวกระทำการที่เหลือเรียบร้อยแล้ว (ดูในตารางที่ 4–3) เพรดิเคตตัวสุดท้ายที่เราต้องนิยามก็คือ 'canget' เพื่อใช้สำหรับพิสูจน์ว่าที่สถานะ หนึ่ง ๆ ถิงจะหยิบกล้วยได้หรือไม่

```
canget(state(_,_,,has)).
canget(S1) :- move(S1,M,S2), canget(S2).
```

เพรดิเคตนี้ประกอบด้วยกฎสองข้อ ข้อแรกเป็นกรณีของสถานะสุดท้ายคือกรณีที่ลิงมี กล้วยแล้วแสดงว่าลิงหยิบกล้วยได้ ส่วนกฎข้อที่สองเป็นกรณีของสถานะอื่นๆ (S1) ที่ยังไม่มี กล้วย ซึ่งนิยามว่าที่สถานะ S1 ลิงหยิบกล้วยได้ถ้ามีตัวกระทำการ M บางตัวที่เปลี่ยน สถานะจาก S1 ไปเป็น S2 และพบว่าที่ S2 ลิงหยิบกล้วยได้ กฎข้อที่สองนี้มีนิยามแบบ เรียกซ้ำ (ดูรายละเอียดของโปรแกรมเรียกซ้ำในหัวข้อที่ 4.2)

้เรานำเพรดิเคตทั้งหมดเขียนเป็นโปรแกรมได้ในตารางที่ 4–3 ด้านล่างนี้

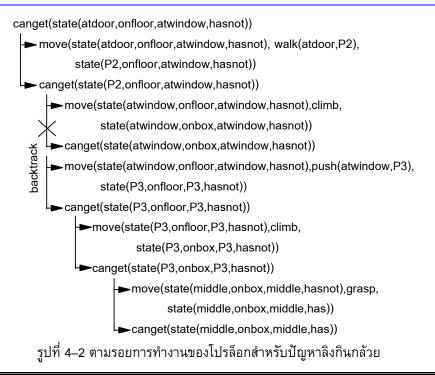
### ตารางที่ 4-3 โปรแกรมลิงกินกล้วย

เมื่อบรรจุโปรแกรมนี้เข้าไปในตัวแปลภาษาโปรล็อก เราสามารถตั้งคำถามที่เราต้องการ หาคำตอบได้ดังนี้

?- canget(state(atdoor,onfloor,atwindow,hasnot)).

#### Yes

ซึ่งแสดงให้เห็นว่าจากสถานะเริ่มต้นลิงจะหยิบกล้วยได้ ด้านล่างนี้แสดง*การตามรอย* (trace) การทำงานของโปรล็อก



# 4.2 การโปรแกรมแบบเรียกซ้ำ

การโปรแกรมแบบเรียกซ้ำ (recursive programming) เป็นเครื่องมือที่สำคัญของการใช้ โปรล็อกเนื่องจากในภาษาโปรล็อกไม่มีคำสั่งวนซ้ำ (loop) เหมือนในภาษาอื่นๆ หลายภาษา ดังนั้นการโปรแกรมเรียกซ้ำจึงเป็นเครื่องมือหลักอีกตัวหนึ่งในการเขียนโปรแกรม โปรล็อก เช่นถ้าเราต้องการหาว่าใครเป็นบรรพบุรุษของใคร เราอาจเขียนโปรแกรมโปรล็อก ที่ไม่เป็นโปรแกรมแบบเรียกซ้ำได้ดังนี้

```
\begin{split} & \text{predesessor}(X,Y) :- \text{parent}(X,Y). \\ & \text{predesessor}(X,Y) :- \text{parent}(X,Z), \, \text{parent}(Z,Y). \\ & \text{predesessor}(X,Y) :- \text{parent}(X,Z), \, \text{parent}(Z,W), \, \text{parent}(W,Y). \end{split}
```

จะเห็นได้ว่าโปรแกรมด้านบนนี้ไม่มีประสิทธิภาพเพราะต้องเขียนกฎจำนวนมาก และก็ ไม่สามารถเขียนได้มากพอที่จะครอบคลุมทุกกรณี แต่ถ้าใช้โปรแกรมแบบเรียกซ้ำก็จะนิยาม ความสัมพันธ์นี้ได้ครอบคลุมทั้งหมดดังด้านล่างนี้

```
predessessor(X,Y) := parent(X,Y).

predessessor(X,Y) := parent(X,Z), predesessor(Z,Y).
```

เมื่อพิจารณาโปรแกรม 'predecessor' ด้านบน เราจะเห็นลักษณะการเขียนโปรแกรม แบบเรียกซ้ำในโปรล็อกที่จะประกอบด้วย 2 ส่วนหลักคือ

- อนุประโยคฐาน (base clause) คือกฎที่ไม่มีการเรียกตัวมันเองและมีตั้งแต่ 1 ข้อขึ้น
   ไป อนุประโยคฐานนี้ไว้สำหรับการหยุดการเรียกซ้ำ
- อนุประโยคเรียกซ้ำ (recursive clause) คือกฎที่มีการเรียกตัวของมันเอง โดยจะมี เพรดิเคตในส่วนลำตัวของกฎบางเพรดิเคตที่เหมือนกับเพรดิเคตที่ส่วนหัว โปรแกรมของเพรดิเคตหนึ่งๆ มีกฎเรียกซ้ำแบบนี้ตั้งแต่ 1 ข้อขึ้นไป ในอนุประโยค เรียกซ้ำนี้เพรดิเคตที่เรียกซ้ำต้องมีอาร์กิวเมนต์ที่แตกต่างกับเพรดิเคตที่ส่วนหัว ไม่เช่นนั้นการเรียกซ้ำจะไม่รู้จบ

เพื่อให้เข้าใจถึงการเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำในโปรล็อก ในส่วนต่อไปนี้จะยกตัวอย่างการ เขียนโปรแกรมเรียกซ้ำที่ใช้จัดการกับตัวเลขและรายการ (list) ตามลำดับ

## 4.2.1 โปรแกรมเรียกซ้ำกับตัวเลข

### โปรแกรมจำนวนธรรมชาติ

โปรแกรมแรกที่เราจะเขียนด้วยโปรแกรมเรียกซ้ำคือ โปรแกรมสร้างจำนวนธรรมชาติ (natural number) เราแสดงจำนวนธรรมชาติด้วยค่าคงที่ '0' และฟังก์ชันสืบเนื่อง (successor function) 's' จำนวนธรรมชาติของเราเรียงตามลำดับได้ดังนี้

```
0, s(0), s(s(0)), s(s(s(0))), s(s(s(s(0)))), \dots
```

ซึ่งหมายถึงตัวเลขจำนวนเต็ม 0, 1, 2, 3, 4, ... แม้ว่าในโปรล็อกจะมีตัวเลขจำนวนเต็มให้ ใช้ได้ แต่ในหัวข้อนี้เราสนใจที่จะศึกษาการเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำ จึงจะทดลองสร้างตัวเลข จำนวนธรรมชาติขึ้นมาใช้เอง

ในการเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำโดยทั่วไป สิ่งที่เราต้องพิจารณาก็คือ อนุประโยคฐานเขียน ได้อย่างไรและอนุประโยคเรียกซ้ำเขียนได้อย่างไร ซึ่งมีข้อสังเกตว่าอนุประโยคเรียกซ้ำ มักจะทำหน้าที่เพิ่มหรือลด*ลำดับ*ของข้อมูลในอาร์กิวเมนต์ของเพรดิเคตที่เรียกซ้ำและ อนุประโยคฐานมักเป็นตัวที่มีลำดับน้อยสุดหรือมากสุดของข้อมูล ลองดูตัวอย่างโปรแกรมนี้ ที่ชื่อ 'natural number' ในตารางที่ 4–4

### ตารางที่ 4–4 โปรแกรมจำนวนธรรมชาติ

```
1: natural_number(0).
2: natural_number(s(X)) :- natural_number(X).
```

จากโปรแกรมจะเห็นได้ว่าข้อมูลตัวมีลำดับน้อยสุดคือ '0' เป็นข้อมูลที่ถูกใช้สำหรับ อนุประโยคฐานในกฎข้อที่ 1 และพบว่าในอนุประโยคเรียกซ้ำข้อมูลถูกลดลำดับลงหนึ่ง หน่วยจาก s(X) เป็น X เช่นถ้าเราตั้งข้อคำถามว่า '?- natural\_number(s(s(s(s(0)))).' (3 เป็น จำนวนธรรมชาติหรือไม่?) ข้อคำถามนี้จับคู่ได้กับส่วนหัวของกฎข้อ 2 โดยพยายามทำให้ อาร์กิวเมนต์ที่ส่วนหัวของกฎคือ 's(X)' เท่ากับ 's(s(s(0)))' ได้การแทนค่า {X = s(s(0))} จากนั้นโปรล็อกจะพิสูจน์ต่อว่าส่วนลำตัวเป็นจริงหรือไม่ นั่นคือ natural\_number(s(s(0))) จะเห็นได้ว่าเมื่อมีการเรียกซ้ำเกิดขึ้นแต่ละครั้ง ลำดับของข้อมูลจะน้อยลงหนึ่งหน่วย ดังนั้น เมื่อเรียกซ้ำหลายรอบจะถึงจุดที่อาร์กิวเมนต์เป็น '0' ซึ่งจะหยุดได้ด้วยอนุประโยคฐาน

### โปรแกรมบวกจำนวนธรรมชาติ

โปรแกรมต่อไปคือโปรแกรมบวกจำนวนธรรมชาติ ให้โปรแกรมบวกเลขใช้เพรดิเคตชื่อ 'plus' มีรูปแบบคือ 'plus(X,Y,Z)' มีความหมายว่า Z เป็นผลบวกของ X กับ Y เช่นเมื่อตั้งข้อ คำถาม '?-plus(s(s(s(0)),s(s(s(0))),Z)' แล้วต้องได้ Z = s(s(s(s(s(0))))) เป็นต้น โปรแกรมที่ ได้เป็นดังตารางที่ 4–5 นี้

### ตารางที่ 4–5 โปรแกรมบวกเลข

```
1: plus(0,X,X) :- natural_number(X).
2: plus(s(X),Y,s(Z)) :- plus(X,Y,Z).
```

สมมติว่าอาร์กิวเมนต์สองตัวแรกเป็นอินพุตและตัวที่สามเป็นเอาต์พุต อย่างไรก็ดี โดยทั่วไปแล้วโปรแกรมโปรล็อกส่วนมากดังเช่นโปรแกรมนี้ อาร์กิวเมนต์แต่ละตัวเป็นได้ทั้ง อินพุตและเอาต์พุต ในโปรแกรมนี้จะเห็นว่ากฎข้อแรกซึ่งเป็นอนุประโยคฐานมีอาร์กิวเมนต์ ตัวแรกเป็นข้อมูลที่มีลำดับต่ำสุดคือ '0' และเมื่อสังเกตอาร์กิวเมนต์ตัวเดียวกัน (ตัวแรก) ใน กฎข้อที่สองจะเห็นได้ว่า อาร์กิวเมนต์ตัวแรกที่ส่วนหัวมีลำดับมากกว่าอาร์กิวเมนต์ตัวแรกที่ส่วนลำตัว ซึ่งก็คือมีการลดลำดับลงทีละหนึ่ง ซึ่งโปรแกรมเรียกซ้ำจะมีลักษณะเช่นนี้ คือ อนุประโยคเรียกซ้ำจะถูกเรียกวนซ้ำ จนกระทั่งถึงจุดหนึ่งที่อาร์กิวเมนต์ตรงกับอนุประโยคฐานก็จะหยุด

กฎข้อแรกหมายความว่า '0' บวกกับตัวเลขใด ๆ จะได้ตัวเลขนั้น ส่วนกฎข้อที่สอง หมายความว่า ถ้า X บวก Y ได้ Z (plus(X,Y,Z)) แล้ว X+1 (s(X) ก็คือ X+1) บวก Y ต้องได้ Z+1 การเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำนี้สามารถเขียนได้โดยเรากำหนดอนุประโยคฐานก่อน และ ต้องคำนึงว่าเราจะลดลำดับของอาร์กิวเมนต์ตัวใด สมมติว่าในกรณีนี้จะลดลำดับที่ อาร์กิวเมนต์ตัวแรก (หรือเราจะลดที่อาร์กิวเมนต์ตัวที่สองก็ได้) ดังนั้นเราจะได้ในขั้นตอน แรกว่ากฏข้อแรกควรเป็น 'plus(0,X,?)' แล้วเราก็มาหาค่าของ ? ว่าควรเป็นอะไร ซึ่งจาก คณิตศาสตร์ง่าย ๆ เราจะได้ว่า ? ก็คือ X (เพราะ 0 บวกตัวเลขใดก็ได้ตัวเลขนั้น) ดังนั้นกฏ ข้อแรกจึงเป็น 'plus(0,X,X) :- natural\_number(X).' ส่วนลำตัวของกฏนี้เพิ่มเข้าไปเพื่อ ตรวจสอบว่า X ต้องเป็นจำนวนธรรมชาติเท่านั้น กล่าวคือเราจะไม่ใช้โปรแกรมนี้สำหรับ บวกเลขที่อยู่ในรูปจำนวนเต็มเช่น '?- plus(5,2,Z)' เป็นต้น

จากนั้นเราจึงมาเขียนอนุประโยคเรียกซ้ำ ดังที่กล่าวแล้วว่าเราต้องการลดลำดับของ อาร์กิวเมนต์ตัวแรก ดังนั้นส่วนหัวของกฎจึงเป็น 'plus(s(X),Y,?)' ซึ่งเราต้องหาเอาต์พุต ? ต่อไปว่าควรเป็นอะไร ณ จุดนี้เรารู้ว่ากำลังเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำ ดังนั้นส่วนลำตัวของกฎนี้ จึงต้องมีเพรดิเคต plus โดยที่มีการลดลำดับของอาร์กิวเมนต์ตัวแรก เราจึงได้กฎเป็น 'plus(s(X),Y,?) :- plus(X,Y,??).' ให้เรากำหนดค่าของ ?? เป็นตัวแปรใดๆ ได้เลย เช่นให้ เป็น Z จะได้ 'plus(s(X),Y,?) :- plus(X,Y,Z).' แล้วสมมติว่าถ้า Z ที่เป็นค่าเอาต์พุตเป็นจริง แล้ว ? ควรเป็นเท่าไร ซึ่งเราจะได้ว่าถ้า X บวก Y ได้ Z (plus(X,Y,Z)) แล้วแน่นอนว่าจาก การคำนวณทางคณิตศาสตร์ s(X) บวก Y ก็ต้องได้ s(Z) ทำให้เราได้กฎข้อที่สองดังใน ตารางที่ 4–5

## โปรแกรมคูณจำนวนธรรมชาติ

โปรแกรมสุดท้ายในส่วนของการเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำกับตัวเลขคือโปรแกรมคูณจำนวน ธรรมชาติ 'times(X,Y,Z)' มีความหมายว่า X คูณ Y เท่ากับ Z โปรแกรมเป็นดังตารางที่ 4–6 นี้

ตารางที่ 4–6 โปรแกรมคูณจำนวนธรรมชาติ

```
1: times(0,X,0).
2: times(s(X),Y,Z) :- times(X,Y,W), plus(W,Y,Z).
```

อนุประโยคฐานในกฎข้อแรกของโปรแกรมนี้มีอาร์กิวเมนต์ตัวแรกเป็น '0' และ อนุประโยคเรียกซ้ำมีอาร์กิวเมนต์ตัวแรกที่เมื่อเรียกซ้ำแล้วลำดับลดลงทีละหนึ่ง ซึ่งเมื่อการ เรียกซ้ำดำเนินไปจนกระทั่งอาร์กิวเมนต์แรกเป็น '0' ก็จะหยุดได้ที่กฎข้อหนึ่ง ความหมาย ของโปรแกรมนี้คือ 0 คูณตัวเลขใดก็ได้ 0 ตามกฎข้อแรก ส่วนกฎข้อที่สองหมายความว่าถ้า X คูณ Y ได้ W และ W บวก Y ได้ Z แล้ว s(X) คูณ Y จะได้ Z

วิธีการเขียนโปรแกรมนี้คล้ายกับโปรแกรมบวกเลข โดยเรากำหนดว่าจะลดลำดับที่ อาร์กิวเมนต์ตัวแรก ดังนั้นเราได้ 'times(0,X,?)' และใช้ความรู้ทางคณิตศาสตร์ทำให้รู้ว่า ? เท่ากับ 0 (เพราะ 0 คูณอะไรก็ได้ 0) ส่วนอนุประโยคเรียกซ้ำนั้น เราเริ่มเขียนจากส่วนหัว ได้ 'times(s(X),Y,?)' และเพิ่มเพรดิเคต 'times' เข้าที่ส่วนลำตัวได้เป็น 'times(s(X),Y,?) :- times(X,Y,??)' กำหนดให้ ?? เขียนแทนด้วย W แล้วคำนวณว่า ? เป็นเท่าไรของ W ณ จุด นี้เราได้ 'times(s(X),Y,?) :- times(X,Y,W)' หา ? ว่าเท่ากับเท่าไร ตรงนี้เราคำนวณ คณิตศาสตร์กันเล็กน้อย

ถ้า X\*Y = W แล้วจะได้ว่า s(X)\*Y = (X+1)\*Y = X\*Y+Y = W+Y ดังนั้นแสดงว่า ? เท่ากับ W+Y และเนื่องจากเรามีโปรแกรมบวกเลขแล้วเราจึงนำเพรดิเคตบวกเลข 'plus' มา ต่อเข้าที่ส่วนลำตัวของกฎ แล้วเขียน ? แทนด้วย Z เราจะได้ 'times(s(X),Y,Z) :-times(X,Y,W), plus(W,Y,Z).' เป็นโปรแกรมในตารางที่ 4–6

## 4.2.2 โปรแกรมเรียกซ้ำกับรายการ

รายการ (list) เป็นโครงสร้างข้อมูลสำคัญในภาษาโปรล็อก ลักษณะของรายการข้อมูลแสดง ในตารางที่ 4–7

รายการ	ส่วนหัว	ส่วนหาง	รายการ
(รูปแบบทั่วไป)			(รูปแบบในเชิงฟังก์ชัน)
[a]	а	[]	.(a,[ ])
[a,b,c]	а	[b,c]	.(a,.(b,.(c,[ ])))
[]	I	ı	[]
[[a,b],c]	[a,b]	[c]	.(.(a,.(b,[])),.(c,[]))
[X Y]	Х	Y	.(X,Y)
[X,Y Z]	Х	[Y Z]	.(X,.(Y,Z))

ตารางที่ 4-7 ตัวอย่างของรายการข้อมลในโปรล็อก

รายการประกอบด้วยสมาชิกตั้งแต่ศูนย์ตัวขึ้นไปเขียนอยู่ภายในวงเล็บเพื่อแสดงสมาชิก ในรายการเรียงลำดับตั้งแต่ตัวแรก (ถ้ามี) เป็นต้นไป รายการในโปรล็อกแบ่งเป็นสองส่วนคือ ส่วนหัว (head) และส่วนหาง (tail) ส่วนหัวคือสมาชิกตัวแรกในรายการ ส่วนหางคือรายการ ที่เหลือเมื่อลบสมาชิกตัวแรกออกไปแล้ว ดังที่ได้กล่าวแล้วข้างต้นว่าพจน์ในโปรล็อกคือตัวแปร ค่าคงที่ และพจน์ประกอบ รายการข้อมูลก็เป็นพจน์ประกอบแบบหนึ่งในโปรล็อกที่มีเครื่องหมายฟังก์ชันเป็น '' และมีอาร์กิวเมนต์สองตัว ตัวแรกเป็นส่วนหัว ตัวที่ สองเป็นส่วนหาง แต่รูปแบบในเชิงฟังก์ชันมักไม่เป็นที่นิยมเพราะอ่านเข้าใจยาก โดยมาก เราจะใช้ในรูปแบบทั่วไป

รายการว่าง (empty list) แสดงด้วยสัญลักษณ์ '[ ]' เพื่อแทนรายการที่ไม่มีสมาชิก รายการสามารถประกอบด้วยสมาชิกที่เป็นค่าคงที่ ตัวแปร หรือพจน์ประกอบก็ได้ ตัวอย่างที่ 4 ในตารางที่ 4–7 แสดงรายการที่มีสมาชิกตัวแรกเป็นรายการ '[a,b]' ตัวอย่างของรายการที่ มีสมาชิกเป็นตัวแปรก็เช่น '[X,Y]' ซึ่งหมายถึงรายการที่มีสมาชิก 2 ตัว ตัวแรกคือ X ตัวที่ สองคือ Y ตัวอย่างตัวที่ 5 ในตารางแสดงรายการ '[X|Y]' (ซึ่งไม่เท่ากับ '[X,Y]') เป็นรูปแบบ การเขียนรายการในโปรล็อกที่มีความหมายว่าส่วนหัวคือ X ส่วนหางคือ Y (สังเกตว่า Y เป็นรายการ) X สามารถจับคู่ได้กับพจน์ใด ๆ ส่วน Y จับคู่ได้กับรายการที่มีสมาชิกตั้งแต่ ศูนย์ตัวขึ้นไป ดังนั้น '[X|Y]' สามารถจับคู่ได้กับรายการที่มีสมาชิกตั้งแต่หนึ่งตัวขึ้นไป เช่น '[1]', '[a,b]', [s(0),s(s(0)),s(s(s(0)))]', '[1,a,2,b]' เป็นตัน

เราสามารถมองได้ว่า '[]'เป็นข้อมูลที่มีลำดับต่ำสุดในโครงสร้างข้อมูลประเภทนี้ รายการ ที่มีสมาชิกตัวเดียวเป็นข้อมูลที่มีลำดับถัดไป เป็นต้น ในหัวข้อนี้เราจะพิจารณาโปรแกรมที่ จัดการกับรายการดังต่อไปนี้

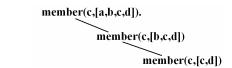
### โปรแกรมภาวะสมาชิก

โปรแกรมแรกในหัวข้อนี้เป็นโปรแกรมตรวจสอบภาวะสมาชิกของรายการ (membership of a list) ทำหน้าที่ตรวจสอบว่าพจน์หนึ่งๆ เป็นสมาชิกของรายการที่กำหนดให้หรือไม่ เขียน แทนด้วย 'member(X,Ys)' มีความหมายว่า X เป็นสมาชิกของรายการ Ys มีโปรแกรมดัง ตารางที่ 4–8 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 4–8 โปรแกรมภาวะสมาชิก

```
1: member(X,[X|_]).
2: member(X,[_|Y]) :- member(X,Y).
```

กฎข้อแรกเป็นอนุประโยคฐานมีความหมายว่า X เป็นสมาชิกของรายการที่มีส่วนหัวคือ X ส่วนหางเป็นรายการใดๆ (\_) กฎข้อที่สองเป็นอนุประโยคเรียกซ้ำหมายความว่า ถ้า X เป็น สมาชิกของรายการ Y ใดๆ แล้ว X จะเป็นสมาชิกของรายการนั้นที่มีพจน์หนึ่งตัวเพิ่มเข้าที่ ส่วนหัว ((\_]Y]) ด้วย ตัวอย่างการทำงานของโปรแกรมกับข้อคำถาม '?- member(c,[a,b,c,d])' แสดงในรูปที่ 4-3



รูปที่ 4-3 ตามรอยการทำงานของโปรแกรมภาวะสมาชิก

จากข้อคำถาม '?- member(c,[a,b,c,d]).' ซึ่งจับคู่ได้กับส่วนหัวของกฎข้อที่ 2 ใน ตารางที่ 4–8 โดยการแทนค่า {X = c, \_ = a, Y = [b,c,d]} และพิสูจน์ส่วนลำตัวของกฎ 'member(c,[b,c,d])' ในการพิสูจน์ส่วนลำตัวนี้ในโปรแกรมเรียกซ้ำรอบถัดมาจะจับคู่กับส่วน หัวของกฎข้อที่ 2 โดยการแทนค่า {X = c, \_ = b, Y = [c,d]} พิสูจน์ส่วนลำตัว 'member(c,[c,d])' และในครั้งนี้จับคู่ได้กับกฎข้อที่ 1 ทำให้ข้อคำถามเป็นจริง

ดังที่เราเห็นในตัวอย่างนี้รายการ '[a,b,c,d]' ในอาร์กิวเมนต์ที่สองของข้อคำถามจะถูกลด ลำดับลงทีละหนึ่ง (รายการสั้นลงทีละหนึ่ง) จนกระทั่งส่วนหัวของอาร์กิวเมนต์ตัวนี้เท่ากับ c และจะหยุดได้ด้วยอนุประโยคฐาน

### โปรแกรมต่อรายการ

โปรแกรมต่อรายการ 'append(X,Y,Z)' ทำหน้าที่ต่อรายการ X เข้ากับรายการ Y ได้ผลลัพธ์ เป็นรายการ Z โดยการต่อคือการนำสมาชิกของ Y ทุกตัวมาต่อเข้าข้างท้ายของสมาชิกของ X ตัวอย่างเช่น 'append([a,b],[1,2],Z)' จะได้ Z เป็น [a,b,1,2] โปรแกรมต่อรายการเป็นดัง ตารางที่ 4–9 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 4–9 โปรแกรมต่อรายการ

```
1: append([],L,L).
2: append([A|L1],L2,[A|L3]) :- append(L1,L2,L3).
```

วิธีเขียนโปรแกรมเรียกซ้ำสำหรับจัดการโครงสร้างข้อมูลแบบรายการมักมีลักษณะคล้าย กับโปรแกรมเรียกซ้ำสำหรับจัดการกับตัวเลข กล่าวคือเราควรเริ่มเขียนอนุประโยคฐานก่อน โดยกำหนดว่าต้องการลดลำดับของข้อมูลที่อาร์กิวเมนต์ตัวใด ในที่นี้จะทำที่ อาร์กิวเมนต์ตัวแรก ดังนั้นเราจะได้ข้อมูลที่มีลำดับต่ำสุดของรายการเป็นรายการว่าง ทำให้ เราเขียนกฎข้อที่ 1 ได้เป็น 'append([ ],L,?)' โดยสมมติว่าอาร์กิวเมนต์สองตัวแรกเป็น อินพุต ตัวที่สามเป็นเอาต์พุต (ดังที่ได้กล่าวแล้วว่าอาร์กิวเมนต์ในโปรแกรมโปรล็อกมัก เป็นได้ทั้งอินพุตและเอาต์พุต แต่เพื่อความสะดวกในการเขียนโปรแกรม ณ จุดนี้เราจะ สมมติว่าอาร์กิวเมนต์สองตัวแรกเป็นอินพุต และตัวที่สามเป็นเอาต์พุต) และจะได้ค่าของ ? เป็น L เพราะว่ารายการว่างต่อกับรายการใด ๆ จะได้รายการนั้น ๆ

จากนั้นเราจะเขียนอนุประโยคเรียกซ้ำเพื่อลดลำดับของอาร์กิวเมนต์ตัวที่หนึ่ง ได้เป็น 'append([A|L1],L2,?) :- append(L1,L2,??)' ในทำนองเดียวกับที่เราเขียนโปรแกรมสำหรับ ตัวเลข ให้เราสมมติได้เลยว่า ?? เป็นตัวแปรหนึ่งๆ เช่นให้เป็น L3 แล้วจะได้ว่า ถ้า L1 ต่อ กับ L2 ได้ L3 แล้ว [A|L1] (L1 ที่มีสมาชิก A เพิ่มที่ข้างหน้าหนึ่งตัว) ต่อกับ L2 จะได้อะไร ซึ่งทำให้เรารู้ว่า ? ก็คือ L3 ที่มีสมาชิก A เติมเข้าที่ข้างหน้าหรือ [A|L3] นั่นเอง ทำให้เราได้ กฎข้อที่สองเป็น 'append([A|L1],L2,[A|L3]) :- append(L1,L2,L3).'

เมื่อเราตั้งข้อคำถาม เช่น '?- append([a,b],[1,2],X).' การตามรอยแสดงในรูปที่ 4–4

```
append([a,b],[1,2],X)

X = [a|Y]

append([b],[1,2],Y)

Y = [b|Z]

append([],[1,2],Z)

Z = [1,2]
```

รูปที่ 4-4 ตามรอยการทำงานของโปรแกรมต่อรายการ

## 4.3 นิเสธและตัวตัด

หัวข้อนี้อธิบาย*นิเสธ (negation)* และ*ตัวตัด (cut*) ดังต่อไปนี้

### 4.3.1 นิเสธ

ข้อเท็จจริงหรือกฎในโปรล็อกเขียนแสดงความสัมพันธ์ที่เป็นจริง แต่เมื่อเราต้องการเขียน ความสัมพันธ์ที่ไม่เป็นจริงในโปรล็อก เราเขียนได้โดยใช้น*ีเสธ (negation)* แทนด้วย 'not' (ในตัวแปลภาษาโปรล็อกบางตัวใช้ \+) แล้วตามด้วยความสัมพันธ์ที่คลุมด้วยวงเล็บ 'not(G)' โดยที่ G เป็นความสัมพันธ์ใดๆ

'not(G)' จะเป็นจริงถ้า G ไม่เป็นจริงตามโปรแกรม และจะไม่เป็นจริงถ้า G เป็นจริงตาม โปรแกรม ตัวอย่างเช่นถ้าเราต้องการเขียนโปรแกรมเพื่ออธิบายว่า

X แต่งงานกับ Y ได้ถ้า X กับ Y ไม่ใช่พี่น้องกัน และ X ชอบ Y เราจะเขียนโปรแกรมโดยใช้ not ได้ดังตารางที่ 4–10 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 4-10 โปรแกรมแต่งงานกันได้

```
1: can_marry(X,Y) :- not(sibling(X,Y)), like(X,Y).
2: sibling(X,Y) :- parent(Z,X), parent(Z,Y), X \= Y.
3: like(arthur,margaret).
```

สมมติว่าเราใช้ฐานความรู้เดิมเกี่ยวกับต้นไม้ครอบครัวในตารางที่ 4–1 และสมมติว่า 'arthur' ชอบ 'margaret' เราเพิ่มข้อเท็จจริง 'like(arthur,margaret).' ไว้ในบรรทัดที่สามใน ตารางที่ 4–10 และเขียนกฏในบรรทัดที่ 1 แสดงความสัมพันธ์แต่งงานกันได้ 'can\_marry(X,Y)' ส่วนความสัมพันธ์ 'sibling(X,Y)' ไว้ตรวจสอบว่า X กับ Y เป็นพี่น้องกัน ดังนั้นจะได้โปรแกรมของ 'can\_marry' ดังในตาราง คำนิยามของ 'sibling(X,Y)' ดังในตาราง หมายถึง X เป็นพี่น้องของ Y ถ้ามีพ่อแม่คนเดียวกันและ X ไม่เท่ากับ Y ('X \= Y' มี

ความสำคัญในกฎนี้ เพราะถ้าเราไม่ใส่เงื่อนไขนี้เราจะได้ว่า 'sibling(arthur,arthur)' เป็นจริง – คนคนเดียวกันเป็นพี่น้องกันเอง)

### 4.3.2 ตัวตัด

ตัวตัด (cut) เขียนแทนด้วย '!' ตัวตัดจะมีลักษณะการใช้งานที่ซับซ้อน แต่เป็นส่วนสำคัญใน โปรล็อกเพื่อเขียนให้ได้โปรแกรมที่มีประสิทธิภาพ ดังนั้นจำเป็นต้องทำความเข้าใจอย่างถ่อง แท้ หน้าที่หลักของตัวตัดคือการเปลี่ยนแปลงลำดับการทำงานของโปรแกรมโดยจะป้องกัน การเกิดการย้อนรอย โดยปกติโปรล็อกจะพิสูจน์ข้อคำถามโดยอัตโนมัติและจะคันหาเส้นทาง ทุกเส้นทางที่เป็นไปได้ด้วยการคันหาแบบแนวลึกก่อน แต่บางครั้งเราอาจทราบล่วงหน้าว่า เส้นทางในการพิสูจน์บางเส้นทางไม่จำเป็นต้องคันหาก็ได้เพราะจะไม่มีคำตอบในเส้นทาง นั้นหรือเราไม่ต้องการให้โปรล็อกคันหาในเส้นทางนั้น การใช้ตัดตัวก็จะช่วยให้เราสามารถ ควบคุมการทำงานของโปรล็อกได้ทำให้การหาคำตอบรวดเร็วและมีประสิทธิภาพมากขึ้น หลักการทำงานของตัวตัดสามารถแสดงให้เห็นได้ดังรูปที่ 4–5 ซึ่งเป็นกฏข้อที่ 1 ของ H

าการท้างานของตัวตัดสามารถแสดงให้เห็นได้ดังรูปที่ 4–5 ซึ่งเป็นกฎข้อที่ 1 ของ H



รูปที่ 4–5 การทำงานของตัวตัด

เราสามารถแบ่งส่วนลำตัวของกฎ 'H:- B<sub>1</sub>, B<sub>2</sub>,...,B<sub>m</sub>,!,B<sub>m+1</sub>,...,B<sub>n</sub>.' ออกได้เป็น 2 ส่วน หลักคือส่วนด้านหน้าของเครื่องหมาย! และส่วนด้านหลังของเครื่องหมาย การย้อนรอย สามารถเกิดขึ้นได้*ภายใน*ส่วนทั้งสองนี้ แต่ไม่สามารถข้ามผ่านตัวตัดไปได้ กล่าวคือถ้ามี เป้าหมาย B<sub>i</sub> ใด ๆ ระหว่าง B<sub>1</sub>,B<sub>2</sub>,...,B<sub>m</sub> ทำไม่สำเร็จด้วยการแทนค่าชุดหนึ่งจะเกิดการย้อน รอยเพื่อพยายามหาการแทนค่าชุดใหม่ได้ แต่เมื่อการทำงานผ่านตัวตัดไปแล้วและมี เป้าหมาย B<sub>j</sub> ใด ๆ ระหว่าง B<sub>m+1</sub>,...,B<sub>n</sub> ทำไม่สำเร็จ จะไม่สามารถย้อนกลับไปทำใน B<sub>1</sub>,B<sub>2</sub>,...,B<sub>m</sub> ได้อีก อย่างไรก็ดีเมื่อผ่านตัวตัดมาแล้วการย้อนรอยสามารถเกิดขึ้นได้ภายใน B<sub>m+1</sub>,...,B<sub>n</sub>

ตัวตัดที่อธิบายด้านบนนี้ป้องกันการเกิดการย้อนรอย*ภายใน*กฎ ซึ่งทำให้การย้อนรอยไม่ สามารถข้ามตัวตัดได้ นอกจากผลที่เกิดขึ้นภายในกฎแล้ว ตัวตัดยังส่งผลไม่ให้เกิดการ ย้อนรอยข้ามกฎด้วย กล่าวคือถ้าหากมีกฎอื่นๆ ของ H เช่นกฎข้อที่ 2 ของ H ด้านล่างนี้ H:- C1, C2, ..., Cp.

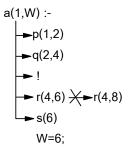
เมื่อตัดตัดถูกเรียกใช้งาน (การทำงานผ่านตัวตัดแล้ว) และพบว่ากฎข้อที่ 1 ด้านบนทำ ไม่สำเร็จ การย้อนรอยก็ไม่สามารถมาทำกฎข้อที่ 2 ของ H นี้ได้ เปรียบเสมือนเกิดกำแพง กั้นระหว่างกฎ อย่างไรก็ดีกำแพงกั้นนี้ (ทั้งกำแพงภายในกฎและกำแพงระหว่างกฎ) จะ เกิดขึ้นก็ต่อเมื่อตัวตัดถูกเรียกใช้งานแล้วเท่านั้น

โปรแกรมตัวอย่างในตารางที่ 4–11 ด้านล่างนี้แสดงผลที่เกิดขึ้นเมื่อเราใช้ตัวตัด

ตารางที่ 4–11 โปรแกรมตัวอย่างแสดงการทำงานของตัวตัด

```
01: a(X,W) :- p(X,Y), q(Y,Z), !, r(Z,W), s(W).
02: a(X,W) :- t(X,W).
03: p(1,2).
04: q(2,4).
05: q(2,5).
06: r(4,6).
07: r(4,8).
08: r(5,7).
09: s(6).
10: s(7).
11: t(1,9).
```

โปรแกรมด้านบนจะให้คำตอบเดียวคือ W = 6 สำหรับข้อคำถาม '?- a(1,W).' พิจารณา การทำงานของโปรแกรมตามรูปที่ 4–6 ด้านล่างนี้



รูปที่ 4–6 ตามรอยการทำงานโปรแกรมกรณีมีตัวตัด

จากตัวอย่างในรูปจะเห็นได้ว่าเมื่อการทำงานผ่านตัวตัดมาแล้ว ได้ W = 6 และเมื่อ โปรล็อกถูกบังคับให้ย้อนรอยด้วยคำสั่งให้หาคำตอบอื่น ';' จึงย้อนรอยมาที่ 'r(4,W)' ได้ 'r(4,8)' แต่ 's(8)' เป็นเท็จและไม่สามารถย้อนรอยได้อีกแล้ว จึงไม่มีคำตอบอื่น

เราได้พิจารณาทำความเข้าใจเรื่องการทำงานของตัวตัดด้านบนแล้ว อย่างไรก็ดีการจะ เขียนโปรแกรมที่มีตัวตัดได้อย่างมีประสิทธิภาพหรืออ่านโปรแกรมหนึ่งๆ เพื่อให้เข้าใจได้ อย่างดีในกรณีที่โปรแกรมนั้นประกอบด้วยตัวตัด เราจำเป็นต้องเรียนรู้รูปแบบการใช้ตัวตัด ตลอดจนความหมายของตัวตัดในรูปแบบนั้นๆ ต่อไปจะกล่าวถึงรูปแบบการเขียนโปรแกรมโดยใช้ตัวตัดดังต่อไปนี้

### การใช้ตัวตัดร่วมกับเพรดิเคต 'fail'

รูปแบบแรกของการใช้ตัวตัดเป็นการใช้ร่วมกับเพรดิเคต fail ซึ่งเพรดิเคตนี้เป็นเพรดิเคตใน ตัวโปรล็อกมีความหมายว่า 'เป็นเท็จ' ทุกครั้งที่ถูกเรียก ดังนั้นเมื่อเราเรียก fail จะเกิดการ ย้อนรอยทันที fail เป็นเพรดิเคตที่ไม่มีอาร์กิวเมนต์

สมมติว่าเราต้องการเขียนโปรแกรมอธิบายความสัมพันธ์ว่า 'mary ชอบสัตว์ทุกตัวที่ ไม่ใช่งู' เราจะเขียนโปรแกรมที่เป็นการใช้งานร่วมกันระหว่างตัวตัดกับ fail ได้ดังตารางที่ 4–12 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 4–12 โปรแกรมตัวอย่างแสดงการใช้งานของตัวตัดร่วมกับ fail

```
1: like(mary,x) :- snake(x), !, fail.
2: like(mary,x) :- animal(x).
3: snake(small_snake).
4: snake(big_snake).
5: animal(dog).
```

กฎข้อแรกแสดงว่าถ้า X เป็นงูแล้ว 'like(mary,X)' จะเป็นเท็จทันทีและไม่สามารถย้อน รอยไปยังกฎข้ออื่นๆ ได้อีก ดังนั้นข้อคำถาม '?- like(mary,small\_snake).' จะได้คำตอบ เป็น No แต่ถ้า X เป็นสัตว์อื่นๆ ที่ไม่ใช่งู จะได้ว่ากฎข้อที่ 1 ไม่เป็นจริงจากเงื่อนไข 'snake(X)' ทำให้ย้อนรอยมาที่กฎที่ 2 ได้และทำสำเร็จด้วยเงื่อนไข 'animal(X)' เช่นข้อ คำถาม '?- like(mary,dog).' จะให้คำตอบเป็น Yes

### ตัวตัดเขียว

ตัวตัดเขียว (green cut) เป็นรูปแบบการใช้ตัวตัดรูปแบบหนึ่ง โปรแกรมที่มีตัวตัดเขียว สามารถลบตัวตัดเขียวออกได้โดยไม่กระทบต่อความหมายของโปรแกรม (คำตอบที่ได้จาก โปรแกรมเหมือนเดิมทุกประการ) แต่ประสิทธิภาพของโปรแกรมที่มีตัวตัดเขียวจะดีกว่า ตัว ตัดที่มีคุณสมบัติตรงข้ามกับตัวตัดเขียวคือตัวตัดแดง (red cut) ดังจะกล่าวต่อไป ตัวตัดเขียวใช้กับโปรแกรมซึ่งประกอบด้วยเพรดิเคตที่มีการทดสอบเชิงกำหนด (deterministic test) ตัวอย่างของการทดสอบแบบนี้เช่น 'X<Y' หรือ 'X=Y' หรือ 'X>Y' ซึ่งจะ เป็นจริงแค่กรณีใดกรณีหนึ่งเท่านั้น คือถ้า X น้อยกว่า Y แล้ว X จะไม่เท่ากับ Y และ X จะไม่มากกว่า Y

ตัวอย่างในตารางที่ 4–13 ด้านล่างนี้เป็นโปรแกรมหาค่าต่ำสุดระหว่างตัวเลข 2 ตัวโดย ใช้ตัวตัดเขียว 'minimum(X,Y,Z)' มีความหมายว่า Z เป็นค่าต่ำสุดระหว่างตัวเลข 2 ตัวของ X กับ Y

ตารางที่ 4–13 โปรแกรมหาค่าต่ำสุดของตัวเลข 2 ตัว

```
1: minimum(X,Y,Z) :- X < Y, !, Z = X.

2: minimum(X,Y,Z) :- X = Y, !, Z = X.

3: minimum(X,Y,Z) :- X > Y, Z = Y.
```

กฏข้อที่หนึ่งมีความหมายว่าถ้า X น้อยกว่า Y แล้ว Z จะมีค่าเท่ากับ X กฏข้อที่ 2 คือ ถ้า X เท่ากับ Y แล้ว Z เท่ากับ X และกฏข้อที่ 3 คือถ้า X มากกว่า Y แล้ว Z เท่ากับ Y การ ใส่ตัวตัดเข้าที่ด้านหลังของการทดสอบเชิงกำหนด (X < Y, X = Y และ X > Y) จะไม่เปลี่ยน ความหมายของโปรแกรม เนื่องจากว่าถ้า X < Y แล้วตัวตัดจะถูกเรียกทำให้การย้อนรอยไม่ สามารถทำได้ และในกรณีที่โปรแกรมนี้ไม่ใส่ตัวตัดก็จะมีความหมายเหมือนกัน เพราะถ้า X < Y แล้วไม่มีตัวตัด การย้อนรอยจะเลือกกฏข้อที่ 2 และ 3 ได้แต่ก็ไม่สามารถได้คำตอบอื่น เพราะว่า X จะไม่เท่ากับ Y และ X ก็จะไม่มากกว่า Y ดังนั้นจะเห็นได้ว่าการใส่ตัวตัดไม่ทำ ให้ความหมายของโปรแกรมเปลี่ยนไป

แม้ว่าความหมายของโปรแกรมที่ใส่ตัวตัดกับไม่ใส่จะเหมือนกัน แต่สิ่งที่เราได้เพิ่มขึ้น จากการใส่ตัวตัดคือโปรแกรมจะทำงานเร็วขึ้น สมมติว่าข้อคำถามคือ '?- minimum(4,5,Z).' ข้อคำถามนี้จับคู่ได้กับส่วนหัวของกฎที่ 1 และทดสอบส่วนลำตัวของกฎ พบว่า '4 < 5' เป็น จริง การทำงานจึงผ่านตัวตัดและได้ Z = 4 เป็นคำตอบ ณ จุดนี้ถ้ามีการย้อนรอยเกิดขึ้น อาจเนื่องมาจากผู้ใช้ต้องการคำตอบอื่น หรืออาจเกิดจากโปรแกรมนี้เป็นโปรแกรมย่อยที่ถูก เรียกใช้ด้วยโปรแกรมอื่นและที่โปรแกรมอื่นนั้นมีเพรดิเคตเป้าหมายบางตัวทำไม่สำเร็จทำให้ เกิดการย้อนรอยซึ่งส่งผลให้โปรแกรมนี้เกิดการย้อนรอยด้วย เมื่อเกิดการย้อนรอยขึ้น โปรแกรมนี้จะตอบได้ทันทีว่าไม่มีคำตอบอื่น เพราะว่าตัวตัดถูกสั่งทำงานแล้วทำให้การย้อน รอยในโปรแกรมนี้ไม่สามารถเลือกกฏข้ออื่นได้อีก

สมมติว่าโปรแกรมนี้ไม่มีตัวตัดอยู่เลยและให้ข้อคำถามเหมือนเดิมคือ '?- minimum(4,5,Z).' ข้อคำถามนี้จับคู่ได้กับส่วนหัวของกฎที่ 1 และทดสอบส่วนลำตัวของกฎพบว่า '4 < 5' เป็นจริงและได้ Z = 4 เป็นคำตอบ ณ จุดนี้ถ้ามีการย้อนรอยเกิดขึ้นโปรแกรมจะย้อนรอยมายังกฎข้อที่ 2 ได้เพราะไม่มีตัวตัดและจับคู่กับส่วนหัวของข้อที่ 2 ได้

จากนั้นทดสอบส่วนลำตัวของกฏโดยทดสอบว่า '4 = 5' หรือไม่และพบว่าไม่เป็นจริง จึงย้อน รอยอีกไปยังกฏที่ 3 จับคู่กับส่วนหัวของกฏที่ 3 ได้ ทดสอบว่า '4 > 5' และพบว่าไม่เป็นจริง จึงได้ผลว่าไม่มีคำตอบอื่นเหมือนกับกรณีที่มีตัวตัด แต่จะทำงานช้ากว่าและไปทดสอบใน ส่วนที่ไม่จำเป็น กล่าวคือถ้า '4 < 5' เป็นจริงก็ไม่จำเป็นต้องทดสอบในกฏข้อที่ 2 และ 3

ตัวอย่างการเขียนโปรแกรมโดยใช้ตัวตัดเขียวอีกตัวอย่างคือโปรแกรม 'insert(X,Ys,Zs)' ทำหน้าที่แทรกสมาชิก X เข้าไปในรายการของตัวเลข Ys ที่เรียงจากน้อยไปมาก ได้เป็น รายการของตัวเลข Zs ที่เรียงลำดับจากน้อยไปมาก เช่น 'insert(2,[0,1,4,6],[0,1,2,4,6])' เป็นต้น โปรแกรมเป็นดังตารางที่ 4–14 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 4–14 โปรแกรมแทรกตัวเลข

โปรแกรมนี้ประกอบด้วยอนุประโยคฐาน 2 ข้อ (ข้อที่ 1 กับข้อที่ 3) และอนุประโยคเรียก ซ้ำ 1 ข้อ การเขียนโปรแกรมแทรกข้อมูลก็เช่นเดียวกับโปรแกรมเรียกซ้ำอื่น ๆ คือเราเริ่ม เขียนจากอนุประโยคฐานก่อน โดยสมมติว่าจะลดลำดับของอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 2 ดังนั้นจะได้ ว่ารายการที่มีลำดับต่ำสุดคือ [ ] ได้เป็น 'insert(X,[ ],[X]).' คือแทรก X เข้าไปในรายการว่าง จะได้รายการที่มีสมาชิกตัวเดียวคือ X จากนั้นเราก็เขียนอนุประโยคเรียกซ้ำโดยลดลำดับ ของอาร์กิวเมนต์ตัวที่ 2 จะได้ว่า 'insert(X,[Y|Ys],?) :- insert(X,Ys,Zs)' อย่างไรก็ดีการ แทรกสมาชิกไว้ในรายการที่ต้องคำนึงถึงลำดับนั้น เราต้องใช้การเปรียบเทียบด้วย ดังนั้น เราเพิ่มการเปรียบเทียบเข้าไปในกฏข้อที่ 2 ได้เป็น 'insert(X,[Y|Ys],?) :- X > Y, insert(X,Ys,Zs)' ณ จุดนี้เราพบว่าถ้า X > Y และแทรก X ใน Ys ได้ Zs แล้ว การแทรก X ในรายการ Ys ตัวเดิมและมี Y ปะอยู่ข้างหน้า (คือรายการ [Y|Ys]) ก็ต้องได้รายการ Zs ตัว เดิมและมี Y ปะไว้ข้างหน้า (คือรายการ [Y|Zs]) ตัวอย่างเช่นให้การแทนค่าคือ {X = 2, Y = 0, Ys = [1,4,6]} เราจะได้ว่า insert(2,[0,1,4,6],?) :- 2 > 0, insert(2,[1,4,6],Zs) ที่จุดนี้ให้ สมมติค่า Zs ที่เป็นค่าถูกต้องแล้วหาว่า ? ควรเป็นเท่าไรของ Zs กรณีนี้ได้ Zs = [1,2,4,6] ดังนั้น ? (ซึ่งควรเป็น [0,1,2,4,6]) จึงเท่ากับ [Y|Zs]

สุดท้ายพบว่าการทดสอบ X > Y ในกฎข้อที่ 2 ยังทดสอบไม่ครบถ้วน ต้องมีกรณีที่ X =< Y (X น้อยกว่าหรือเท่ากับ Y) ด้วย เราจึงเพิ่มกฎข้อที่ 3 คือ 'insert(X,[Y|Ys],?) :- X =< Y' กรณีนี้หา ? ได้อย่างง่ายว่าถ้า X =< Y ดังนั้นแทรก X ไว้ในรายการที่มีส่วนหัวคือ Y ที่มากกว่าหรือเท่ากับ X ก็จะต้องนำ X ไว้หน้า Y ได้ ? เป็น [X,Y|Ys]

```
โปรแกรม ณ จุดนี้คือ
```

```
insert(X,[],[X]). \\ insert(X,[Y|Ys],[Y|Zs]) :- X > Y, insert(X,Ys,Zs). \\
```

insert(X,[Y|Ys],[X,Y|Ys]) :- X =< Y.

และเราพบว่ากฎที่ 2 และ 3 มีการทดสอบเชิงกำหนด เราจึงใส่ตัวตัดไว้หลังการทดสอบ ของกฎข้อที่ 2 ได้โปรแกรมดังตารางที่ 4–14

### ตัวตัดแดง

ตัวตัดแดง (red cut) ใช้ในกรณีที่เราต้องการละเงื่อนไขบางตัวออกจากโปรแกรมแล้วแทนที่ ด้วยตัวตัด การใช้ตัวตัดประเภทนี้ต้องระวังเนื่องจากว่าหากเราไปนำตัวตัดออกจาก โปรแกรมความหมายของโปรแกรมจะเปลี่ยนไป ถ้าต้องการให้ความหมายคงเดิมจะต้องนำ เงื่อนไขที่ละไว้กลับเข้าที่เดิม ดังนั้นเมื่อเราไปอ่านโปรแกรมหนึ่งๆ ถ้าหากไม่ระวัง ไปพบตัว ตัดแล้วลบตัวตัดออก โปรแกรมจะมีความหมายผิดไปจากเดิมได้ถ้าตัวตัดนั้นเป็นตัวตัดแดง ตัวอย่างของตัวตัดประเภทนี้เช่นถ้าเราต้องการเขียนโปรแกรม 'if\_then\_else(P,Q,R)' โดยที่ P, Q และ R แทนความสัมพันธ์ใดๆ ซึ่งมีความหมายว่า ถ้า P เป็นจริงสั่งทำ Q ถ้าไม่จริงทำ R สามารถเขียนโปรแกรมได้ดังตารางที่ 4–16

ตารางที่ 4–15 โปรแกรม 'ถ้าแล้ว' กรณีใช้ตัวตัด

```
1: if_then_else(P,Q,R) :- P, !, Q.
2: if_then_else(P,Q,R) :- R.
```

กฎข้อแรกหมายถึง P จริงแล้วเรียกตัวตัดทำงาน ทำให้การย้อนรอยไม่เกิดหลังจากนี้ แล้วทำ Q และผลของการทำ Q ไม่ว่าจะจริงหรือไม่ก็ตาม จะไม่มาทำ R เพราะตัวตัดได้ตัด ทางเลือกนี้ทิ้งแล้ว แต่ถ้า P ไม่จริงโปรแกรมจะย้อนรอยมาทำกฎข้อที่ 2 ได้เพราะตัวตัดยัง ไม่ถูกเรียกใช้ ดังนั้นจะทำ R ซึ่งตรงกับความหมายของ 'if\_then\_else' ที่ต้องการ

แต่ถ้าเราลบตัวตัดออกความหมายจะผิดเพี้ยนไป กล่าวคือไม่ว่า P จะจริงหรือไม่ก็จะทำ R เสมอ ซึ่งไม่ใช่ความหมายที่ต้องการ เช่นถ้า P เป็นจริงแล้วเกิด Q เป็นเท็จหรืออาจเกิด การย้อนรอยจากสาเหตุอื่นๆ (เช่นผู้ใช้สั่งหาคำตอบอื่นหรือเกิดการย้อนรอยจากโปรแกรมที่ เรียกใช้โปรแกรมนี้ ฯลฯ) โปรแกรมจะย้อนรอยมาทำกฎข้อที่ 2 ซึ่งไม่ควรเป็นเช่นนั้นเพราะ P เป็นจริงไม่ควรทำ R

โปรแกรมที่สมมูลกับโปรแกรมที่ไม่ใช้ตัวตัดต้องเขียนดังตารางที่ 4–16 ต่อไปนี้

### ตารางที่ 4–16 โปรแกรมถ้าแล้วกรณีไม่ใช้ตัวตัด

```
1: if_then_else(P,Q,R) :- P, Q.
2: if_then_else(P,Q,R) :- not(P), R.
```

เมื่อพิจารณากฏข้อที่ 1 ในโปรแกรมแบบไม่ใช้ตัวตัดนี้ จะเห็นว่าในกรณีที่ P เป็นจริงจะทำ Q และถึงแม้จะเกิดการย้อนรอยก็จะไม่ทำ R เพราะกฏข้อที่ 2 มีการตรวจสอบว่าจะทำ R ได้ก็ต่อเมื่อ not(P) ต้องเป็นจริง (หรือ P เป็นเท็จนั่นเอง) อย่างไรก็ดีโปรแกรมนี้มี ประสิทธิภาพต่ำกว่าโปรแกรมแบบใช้ตัวตัด เพราะว่าสมมติ P เป็นจริง กฏข้อที่ 1 จะทำ Q หากพบว่าเกิดการย้อนรอยขึ้นโปรแกรมจะลงมาทำกฏข้อที่ 2 (เพราะไม่มีตัวตัด) และ ทดสอบว่า not(P) เป็นจริงหรือไม่ การทดสอบนี้ต้องทำ P ดูก่อนและเมื่อทำ P ดูก็จะได้ว่า P เป็นจริง ดังนั้น not(P) เป็นเท็จ จะเห็นได้ว่า P ถูกทดสอบถึง 2 ครั้ง (ที่กฏข้อที่ 1 กับกฏข้อที่ 2) เกิดการทำงานซ้ำซ้อนขึ้นต่างจากโปรแกรมแบบใช้ตัวตัดที่ทำ P ครั้งเดียว

ตัวอย่างโปรแกรมที่ใช้ตัวตัดแดงอีกตัวอย่างที่จะยกให้ดูนี้เป็นโปรแกรม 'delete(Xs,X,Ys)' ทำหน้าที่ลบสมาชิกทุกตัวที่เท่ากับ X ออกจากรายการ Xs ได้เป็น รายการ Ys เช่น 'delete([1,a,2,3,a],a,[1,2,3])' เป็นต้น โปรแกรมเป็นดังตารางที่ 4–17 ต่อไปนี้

### ตารางที่ 4–17 โปรแกรมลบสมาชิก

```
1: delete([X|Ys],X,Zs) :- !, delete(Ys,X,Zs).
2: delete([Y|Ys],X,[Y|Zs]) :- !, delete(Ys,X,Zs).
3: delete([],X,[]).
```

เราเริ่มจากการเขียนอนุประโยคฐานก่อน โดยสมมติว่าอาร์กิวเมนต์สองตัวแรกเป็น อินพุต ตัวที่สามเป็นเอาต์พุต ทำการลดลำดับของอาร์กิวเมนต์ตัวที่หนึ่ง ได้ว่า 'delete([],X,?)' และพบว่าลบ X ออกจากรายการว่างต้องได้รายการว่าง ดังนั้น ? = [] ได้ กฎข้อที่ 3 (ที่นำอนุประโยคฐานไว้เป็นกฎข้อที่ 3 เนื่องจากเหตุผลทางด้านประสิทธิภาพของ โปรแกรม) จากนั้นเขียนอนุประโยคเรียกซ้ำได้ว่า 'delete([X|Ys],X,?) :- delete(Ys,X,Zs)' เป็นกรณีที่ตัวที่ต้องการลบออกเป็นตัวแรกในรายการ (X = X) เมื่อเราสมมติว่าลบ X ออก จาก Ys ได้ Zs ('delete(Ys,X,Zs)' ที่ส่วนลำตัว) แล้วหาว่า ? เป็นเท่าไรของ Xs เราจะได้ ว่า ? เท่ากับ Zs เพราะว่าถ้าการลบ X ออกจาก Ys ได้ Zs แล้ว การลบ X ออกจาก Ys ตัว เดิมที่มี X เหมือนกันมาปะไว้ข้างหน้า (ซึ่งหมายถึง [X|Ys]) ก็ต้องได้ผลลัพธ์เดิมคือ Zs เช่น ถ้า 'delete([2,3,a],a,[2,3])' เป็นจริงแล้ว 'delete([a,2,3,a],a,?)' ก็ต้องได้ ? เท่าเดิมคือ [2,3] เป็นตัน

กรณีของอนุประโยคฐานด้านบนเป็นกรณีที่ X เหมือนกับตัวแรกของรายการที่จะลบ ซึ่ง ยังไม่ครอบคลุมกรณีที่ไม่เหมือนกัน ดังนั้นเราเพิ่มกฎอีกข้อที่เป็นข้อที่ 2 ในตาราง ได้เป็น 'delete([Y|Ys],X,?) :- X \= Y, delete(Ys,X,Zs)' แล้วหาว่า ? คืออะไร กรณีนี้จะได้ว่าถ้าลบ X ออกจาก Ys ได้ Zs แล้วลบ X ออกจาก Ys ตัวเดิมแต่มี Y ปะไว้ข้างหน้า (และ Y ไม่ เท่ากับ X) ก็จะได้ Zs ที่มี Y ปะไว้หน้า ดังนั้นได้ ? เป็น [Y|Zs]

```
ณ จุดนี้โปรแกรมที่เราได้เป็น

delete([X|Ys],X,Zs) :- delete(Ys,X,Zs).

delete([Y|Ys],X,[Y|Zs]) :- X \= Y, delete(Ys,X,Zs).

delete([],X,[]).
```

เราจะเห็นว่า มีการตรวจสอบเงื่อนไข X \= Y ที่กฎข้อที่ 2 ดังนั้นถ้าเราจะละเงื่อนไขนี้ เราก็ใส่ตัวตัดไว้ที่กฎข้อแรกได้เป็น

```
\begin{aligned} &\text{delete}([X|Ys],X,Zs) := !, \ \text{delete}(Ys,X,Zs). \\ &\text{delete}([Y|Ys],X,[Y|Zs]) := \text{delete}(Ys,X,Zs). \\ &\text{delete}([\ ],X,[\ ]). \end{aligned}
```

ด้วยเหตุผลดังที่อธิบายไว้ข้างต้น โปรแกรมนี้จะทำงานมีประสิทธิภาพดีกว่าโปรแกรมที่ ไม่มีตัวตัด ส่วนเครื่องหมาย! ที่ใส่ไว้ที่กฎข้อที่ 2 ตามตารางที่ 4–17 ก็เพราะว่าหากกฎข้อที่ 2 ถูกเรียกใช้งานแล้ว เราไม่จำเป็นต้องทดลองจับคู่ข้อคำถามกับกฎข้อที่ 3 เพราะจับคู่ไปก็ทำไม่สำเร็จ (กฎข้อที่ 3 มีอาร์กิวเมนต์ตัวแรกเป็นรายการว่างต่างจากของกฎข้อที่ 1 และ 2) เรารู้อยู่ก่อนแล้วว่าจับคู่ไปก็ทำไม่สำเร็จ เราจึงใส่ตัวตัดเพื่อให้โปรล็อกไม่ต้องทดลองทำกฎข้อที่ 3 ในกรณีที่กฎข้อที่ 2 จับคู่สำเร็จซึ่งจะช่วยให้โปรแกรมทำงานรวดเร็วขึ้นอีก

## เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด

ตำราของ Bratko [Bratko, 1990] มีเนื้อหาของภาษาโปรล็อกไว้ค่อนข้างสมบูรณ์ โดยเฉพาะ อย่างยิ่งได้เน้นเรื่องการเขียนโปรแกรมโปรล็อกสำหรับงานทางปัญญาประดิษฐ์ซึ่งมีตัวอย่าง ให้ดูจำนวนมาก สำหรับผู้ที่ต้องการศึกษาอย่างจริงจังเกี่ยวกับการเขียนโปรแกรมภาษานี้ ควรอ่าน [Sterling & Shapiro, 1994] ซึ่งเป็นหนังสือเล่มที่เยี่ยมที่สุดเล่มหนึ่งของ โปรล็อกมีเทคนิคการเขียนโปรแกรมต่างๆ ให้ศึกษาจำนวนมาก

### บรรณานุกรม

Bratko, I. (1990) *Prolog: Programming for Artificial Intelligence*. Second Edition. Addison Wesley.

Sterling, L. and Shapiro, E. (1994) *The Art of Prolog: Advanced Programming Techniques*. Second Edition. The MIT Press.

### แบบฝึกหัด

1. จงเขียน reverse(Xs, Ys) ที่ทำหน้าที่สลับลำดับสมาชิกในรายการ Xs เป็นรายการ Ys (มีสมาชิกอยู่ในลำดับตรงกันข้ามกับของ Xs) โดยไม่ใช้ append (โปรแกรมในตารางที่ 4–9)

ตัวอย่าง : reverse([a, b, c], Ys) ได้ Ys = [c, b, a]
reverse([1, 2, 3, 4, 5], Ys) ได้ Ys = [5, 4, 3, 2, 1]
reverse(Xs, [m, y, o, b]) ได้ Xs = [b, o, y, m]

2. จงเขียนโปรแกรม last(As,L) ที่ทำหน้าที่หา L ซึ่งเป็นสมาชิกตัวสุดท้ายในรายการ As

ตัวอย่าง : last([1, 2, 3], L) ได้ L = 3 last([a,b,c,d], L) ได้ L = d

3. จงเขียนโปรแกรม minus(X,Y,Z) ที่ทำหน้าที่หา Z ซึ่งมีค่าเท่ากับ X ลบ Y โดยที่ X, Y, Z เป็นจำนวนธรรมชาติ

ตัวอย่าง : minus(s(s(s(s(0)))),s(s(s(0))),Z) ได้ Z = s(0)
minus(s(s(s(s(s(0)))),s(s(0)),Z) ได้ Z = s(s(0))

4. จงเขียนโปรแกรม power(X,Y,Z) ที่ทำหน้าที่หา Z ซึ่งมีค่าเท่ากับ X ยกกำลัง Y โดยที่ X, Y, Z เป็นจำนวนธรรมชาติ

ตัวอย่าง : power(s(s(0)),s(s(s(0))),Z) ได้ Z = s(s(s(s(s(s(s(s(0))))))))
power(s(s(0)),0,Z) ได้ Z = s(0)

- 5. พิจารณาโปรแกรมในตารางที่ 4–11 สมมติว่าโปรแกรมนี้ไม่มีตัวตัดเลย ข้อคำถาม '?-a(1,W).' จะมีคำตอบกี่ตัวอะไรบ้าง
- 6. พิจารณาโปรแกรมด้านล่างนี้

 $\label{eq:whoami} whoami([X|Xs],Y,[X|Ls],Bs) :- X <= Y, \ whoami(Xs,Y,Ls,Bs).$   $\ whoami([X|Xs],Y,Ls,[X|Bs]) :- X > Y, \ whoami(Xs,Y,Ls,Bs).$   $\ whoami([\ ],Y,[\ ],[\ ]).$ 

หมายเหตุ: กำหนดให้อาร์กิวเมนต์ 2 ตัวแรกเป็นอินพุต (ถูกแทนค่าแล้วเวลาเรียก)

• จงอธิบายว่าโปรแกรมนี้ใช้ทำอะไร

- จงเขียนโปรแกรมนี้ใหม่โดยใช้ cut (!)
- 7. พิจารณาปริศนาตรรกะต่อไปนี้
  กาลครั้งหนึ่งนานมาแล้ว มีชาย 5 คนอาศัยอยู่ในบ้านคนละหลังซึ่งแต่ละหลังมีสี
  แตกต่างจากบ้านอื่น ชายทั้ง 5 มีเชื้อชาติแตกต่างกัน เลี้ยงสัตว์คนละชนิด ชอบ
  เครื่องดื่มและบุหรื่คนละยี่ห้อ เงื่อนไขของปัญหามีดังนี้
  - (1) คนอินเดียอาศัยอยู่ในบ้านสีแดง
  - (2) คนไทยเลี้ยงสุนัข
  - (3) กาแฟเป็นเครื่องดื่มในบ้านสีเขียว
  - (4) คนลาวดื่มชา
  - (5) บ้านสีเขียวอยู่ด้านขวามือของบ้านสีดำ
  - (6) คนสูบกรุงทองเลี้ยงทาก
  - (7) สายฝนถูกสูบในบ้านสีเหลือง
  - (8) นมเป็นเครื่องดื่มในบ้านที่อยู่ตรงกลาง
  - (9) คนพม่าอยู่ที่บ้านริมสุดด้านซ้ายมือ
  - (10) คนที่สูบเกล็ดทองอาศัยอยู่ในบ้านที่ติดกับบ้านที่เลี้ยงแมว
  - (11) สายฝนถูกสูบในบ้านที่ติดกับบ้านที่เลี้ยงม้า
  - (12) คนสูบมาร์ลโบโรดื่มน้ำส้ม
  - (13) คนญี่ปุ่นสูบเซเวนสตาร์
  - (14) คนพม่าอาศัยอยู่ในบ้านที่ติดกับบ้านสีฟ้า

คำถามคือ ใครเป็นเจ้าของกบและใครดื่มกระทิงแดง ?

จงเขียนโปรแกรมโปรล็อกเพื่อแก้ปัญหาข้างบนนี้ พร้อมทั้งแสดงผลลัพธ์ของคำถาม ว่าคืออะไรและเป็นไปได้ทั้งหมดกี่ทางเลือก

## การประมวลผลภาษาธรรมชาติ



การประมวลผลภาษาธรรมชาติ – เอ็นแอลพี (Natural Language Processing – NLP) เป็น การกระบวนการที่จะทำให้คอมพิวเตอร์เข้าใจภาษามนุษย์โดยรับอินพุตเป็นข้อความใน ภาษาหนึ่งๆ แล้วทำความเข้าใจว่าผู้ป้อนข้อความกล่าวถึงอะไร แม้ว่าภาษามนุษย์หรือ ภาษาธรรมชาตินั้นมีคุณสมบัติต่างๆ ที่ทำให้เราสามารถสื่อสารและเข้าใจกันได้ แต่การที่จะ ทำให้ระบบเอ็นแอลพีเข้าใจภาษาธรรมชาตินั้นทำได้ยากลำบาก อันเนื่องมาจากคุณสมบัติทางภาษาที่ทำให้เกิดปัญหาและความยุ่งยากในพัฒนาระบบเอ็นแอลพี อย่างเช่นด้านล่างนี้

• ประโยคเป็นคำอธิบายสารสนเทศที่ผู้พูดตั้งใจถ่ายทอดไปยังผู้ฟัง เช่นประโยค

Some dogs are outside.

คาจสื่อความหมายได้หลากหลาย เช่น

Some dogs are on the lawn.

Three dogs are on the lawn.

Rover, Tripp and Spot are on the lawn.

ข้อดี: ภาษาธรรมชาติให้ผู้พูดสื่อสารด้วยข้อความที่คลุมเครือหรือชัดเจนเท่าที่ผู้พูด ต้องการได้โดยผู้พูดอาจละข้อความบางอย่างที่ผู้ฟังรู้อยู่แล้ว

• ประโยคเดียวกันอาจหมายถึงสิ่งของหลายอย่างโดยขึ้นอยู่กับสถานการณ์ที่พูด เช่น

Where's the water?

ถ้าประโยคนี้ถูกพูดในห้องทดลองเคมี "weter" ก็อาจหมายถึงน้ำบริสุทธิ์ ถ้าพูดตอนหิว ก็อาจหมายถึงน้ำที่เราหยิบดื่มได้ หรือพูดในขณะที่กำลังซ่อมหลังคาบ้านที่รั่วก็อาจจะ หมายถึงน้ำที่เปื้อนว่ารั่วตรงไหน

ข้อดี: ภาษาช่วยให้เราสามารถอธิบายถึงสิ่งที่มีมากมายไม่จำกัดโดยใช้คำพูดที่จำกัด

• ภาษามีการเปลี่ยนแปลงอยู่ตลอดเวลา มีศัพท์ใหม่ๆ เกิดขึ้นเสมอ เช่น

I'll fax it to vou.

คำว่า fax ดั้งเดิมเป็นคำนามแต่มีการเปลี่ยนแปลงมาใช้อยู่ในรูปของกริยา

ข้อดี: ภาษามีการวิวัฒนาการตามที่เราต้องการจะสื่อสาร

• มีวิธีการพูดได้หลายแบบสำหรับสิ่งเดียวกัน เช่น

Mary was born on October 11.

Mary's birthday is October11.

ทั้งสองประโยคนี้สื่อความหมายถึงเรื่องเดียวกัน ข้อดี: เวลาที่เรารู้สิ่งต่างๆ มากมาย ข้อเท็จจริงหนึ่งจะทำให้รู้ถึงข้อเท็จจริงอีกเรื่องหนึ่ง ได้ ภาษามีไว้ให้ผู้ที่รู้สิ่งต่างๆ มากมายใช้ได้อย่างสะดวก

# 5.1 ขั้นตอนในการเข้าใจภาษาธรรมชาติ

การเข้าใจภาษาธรรมชาติ (Natural Language Understanding) มีขั้นตอนดังต่อไปนี้

- 1. การวิเคราะห์ทางองค์ประกอบ (morphological analysis) เป็นการวิเคราะห์ในหน่วยคำ ว่าคำๆ หนึ่งสามารถแยกออกมาหน่วยย่อยได้เป็นอะไรบ้าง เช่น 'friendly' มาจาก 'friend' กับ 'ly' ก็สามารถบอกได้ว่าคำนี้มีหน้าที่อะไร หรือในภาษาไทยเช่น 'การ ทำงาน' ก็จะแยกเป็น 'การ' กับ 'ทำงาน' เป็นต้น
- 2. การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์ (syntactic analysis) เป็นการวิเคราะห์ทางไวยากรณ์ จุดมุ่งหมายก็เพื่อต้องการดูว่าประโยคที่รับเข้าซึ่งประกอบด้วยคำหลายๆ คำเรียงต่อกัน นั้นมีโครงสร้างเชิงวากยสัมพันธ์เป็นอย่างไร คำไหนทำหน้าที่เป็นประธาน กริยา กรรม หรือส่วนใดเป็นวลี เป็นต้น โดยจะวิเคราะห์ลำดับของคำให้อยู่ในโครงสร้างบาง อย่างเช่นต้นไม้เพื่อบอกความสัมพันธ์ของคำต่างๆ
- 3. การวิเคราะห์ทางความหมาย (semantic analysis) เป็นการวิเคราะห์ความหมาย เมื่อ ได้โครงสร้างโดยการวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์มาแล้ว ก็จะกำหนดค่าของคำแต่ละคำ ว่าหมายถึงสิ่งใด
- 4. บูรณาการทางวจนิพนธ์ (discourse integration) เป็นการพิจารณาความหมายของ ประโยคโดยดูจากประโยคข้างเคียง เนื่องจากคำบางคำในประโยคหนึ่งๆ จะเข้าใจ ความหมายได้ต้องดูประโยคก่อนหน้าหรือประโยคตามด้วย
- 5. การวิเคราะห์ทางปฏ*ิบัติ (pragmatic analysis)* เป็นการแปลความหมายของประโยค ใหม่อีกครั้งว่าที่จริงแล้วผู้พูดตั้งใจจะหมายความว่าอย่างไรหรือต้องการสื่อความหมาย อะไร

### ตัวอย่างการประมวลผลภาษาธรรมชาติ

ตัวอย่างนี้เป็นการประยุกต์ใช้การประมวลผลภาษาธรรมชาติกับการแปลงข้อความ ภาษาธรรมชาติเป็นคำสั่งของระบบยูนิกซ์ [Rich & Knight, 1991] เช่นเมื่อพิมพ์ว่า "I want to print Bill's .init file." ระบบจะทำการแปลงเป็นคำสั่งของระบบยูนิกซ์แล้วไปสั่งให้ระบบ ยูนิกซ์ทำงาน ระบบการประมวลผลภาษาธรรมชาติจะทำเป็นขั้นตอนดังต่อไปนี้ โดยสมมติ ว่าประโยคภาษาธรรมชาติที่ป้อนเข้าไปคือประโยคด้านบน

- เริ่มจากการวิเคราะห์ทางองค์ประกอบโดยวิเคราะห์ในระดับคำ ในกรณีนี้วิเคราะห์ได้ว่า Bill's ประกอบด้วยหน่วยย่อยสองตัวคือ Bill และ 's และผลการวิเคราะห์คือ 's ทำ หน้าที่เปลี่ยนคำนาม Bill ให้อยู่ในรูปของคำคุณศัพท์ (adjective) เช่นเดียวกับ .init ใน โดเมนของคำสั่งในยูนิกซ์นี้ทำหน้าที่เป็นคำคุณศัพท์เช่นกัน

(RM1)

NP
VP
PRO
V
S
(RM3)
I
Want
NP
VP
PRO
V
PRO
V
(RM4)
I
print
ADJS
NP
Bill's
ADJS
N

รูปที่ 5–1 ผลการวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์ของประโยค "I want to print Bill's .init file."

โครงสร้างต้นไม้ด้านบนทำให้เราทราบความสัมพันธ์ของคำในประโยค ตัวใดทำหน้าที่ เป็นประธาน กริยา กรรม หรือตัวขยายต่างๆ ตัวบนสุดในรูปเขียนแทนด้วยสัญลักษณ์ S แสดงถึงประโยค (sentence) ส่วน RM1 เป็นเครื่องหมายอ้างอิงที่จะบอกถึงประโยคนี้และ จะถูกนำไปใช้ในการวิเคราะห์ทางความหมายต่อไป ต้นไม้แจงส่วนนี้แสดงโครงสร้างของ

ต้นไม้แจงส่วน

ประโยคเช่นแสดงให้รู้ว่าประโยคแบ่งออกเป็นสองส่วนคือ นามวลี (noun phrase) ซึ่งแทน ด้วย NP ในรูปที่ 2–8 และกริยาวลี (verb phrase) ซึ่งแทนด้วย VP ในรูปที่ 2–8 นามวลีมี ตัวเดียวคือสรรพนาม (pronoun) ส่วนกริยาวลีประกอบด้วยกริยา (verb) ซึ่งแทนด้วย V และอนุประโยคย่อย S (RM4) เป็นต้น และเมื่อเราดูจนครบทั้งต้นไม้ก็จะรู้โครงสร้างทาง ไวยากรณ์ของประโยคนี้

เมื่อวิเคราะห์ทางวายกลัมพันธ์แล้ว ในส่วนต่อไปเราต้องวิเคราะห์ทางความหมายเพื่อทำ ความเข้าใจว่าคำแต่ละคำหมายถึงสิ่งใดในโดเมนที่พิจารณาอยู่ อย่างเช่น Bill หมายถึงใคร '.init file' คือวัตถุใดในฐานความรู้เกี่ยวกับโดเมนของระบบยูนิกซ์ที่กำลังพิจารณาอยู่นี้ เป็นตัน ดังนั้นการวิเคราะห์ทางความหมายนี้จะทำหน้าที่ผูกโครงสร้างที่ได้จากการวิเคราะห์ทางวากยลัมพันธ์เข้ากับวัตถุในฐานความรู้ พิจารณาฐานความรู้ในโดเมนนี้ดังแสดงในรูปที่ 5–2 ต่อไปนี้ที่ใช้การแทนความรู้แบบกรอบ

User isa: *login-name:	Person must be <string></string>	F1 instance:	File-Struct		
User068 instance: login-name:	User Susan-Black	extension: owner:			
User073 instance: login-name:	User Bill-Smith	File-Struct isa: In	nformation-Object		
Printing isa: *agent: *object: Wanting isa: *agent: *object:	Physical-Event must be <animate or="" program=""> must be <information-object>  Mental-Event must be <animate> must be <state event="" or=""></state></animate></information-object></animate>				
Commanding isa: *agent: *performer: *object: This-System instance:	Mental-Event must be <animate> must be <animate or="" program=""> must be <or event="">  Program</or></animate></animate>				

รูปที่ 5–2 ฐานความรู้บางส่วน

การวิเคราะห์ทางความหมายจะผูกโครงสร้างต้นไม้ในรูปที่ 2–8 เข้ากับวัตถุใน ฐานความรู้ในรูปที่ 5–2 ผลการวิเคราะห์ทางความหมายแสดงในรูปที่ 5–3

RM1 instance: agent:	Wanting RM2	{the whole sentence}
object:	RM3	{a printing event}
RM2		$\{I\}$
RM3 instance: agent:	Printing RM2	{a printing event} {I}
object:	RM4	{Bill's .init file}
RM4 instance: extension: owner:	File-Struct .init RM5	{Bill's .init file} {Bill}
RM5 instance: first-name:	Person Bill	{Bill}

รูปที่ 5–3 ผลของการวิเคราะห์ทางความหมายของประโยค"I want to print Bill's .init file."

# หลังจากนั้นทำบูรณาการวจนิพนธ์ได้ผลดังรูปที่ 5-4

Meaning	
instance:	Commanding
agent:	User068
performer:	This-System
object:	P27
P27	
instance:	Printing
agent:	This-System
object:	F1

รูปที่ 5–4 ผลของการวิเคราะห์ทางปฏิบัติ

ผลลัพธ์สุดท้ายที่ได้จากการวิเคราะห์ทางปฏิบัติคือคำสั่งในยูนิกซ์ที่ใช้สั่งยูนิกซ์พิมพ์ไฟล์ ที่ต้องการดังด้านล่างนี้

#### Ipr /wsmith/stuff.init

ในที่นี้เราจะกล่าวถึงขั้นตอนที่สำคัญอย่างหนึ่งในการประมวลผลภาษาธรรมชาติคือการ วิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์ดังหัวข้อต่อไปนี้

# 5.2 การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์

การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์ (syntactic processing) เป็นการวิเคราะห์ประโยคทาง ไวยากรณ์เพื่อดูโครงสร้างและความสัมพันธ์ของคำในประโยค ช่วยให้การประมวลผล ภาษาธรรมชาติในขั้นตอนต่อไปทำได้ง่ายขึ้นเช่น ช่วยให้การประมวลผลทางความหมายทำ ได้ง่ายขึ้น ซึ่งโดยปกติการประมวลผลทางความหมายมักใช้เวลานาน การประมวลผลทาง วากยสัมพันธ์จะช่วยกรองให้มีตัวเลือกเกิดขึ้นน้อยลง

การประมวลผลทางวากยสัมพันธ์มีส่วนประกอบของกระบวนการ 2 ส่วนหลักๆ ได้แก่

- ไวยากรณ์ (grammar) + คลังศัพท์ (lexicon)
- ตัวแจงส่วน (parser)

ไวยากรณ์เป็นตัวกำหนดระเบียบในการประกอบคำให้เป็นประโยค ใช้สำหรับการวิเคราะห์ ประโยคว่าประโยคที่รับเข้ามานั้นถูกต้องตามไวยากรณ์หรือไม่ ถ้าถูกต้องมีโครงสร้างของ ประโยคเป็นอย่างไร เช่น ตัวไหนเป็นประธาน กริยา กรรม ฯลฯ ด้านล่างนี้แสดงตัวอย่าง ของไวยากรณ์สำหรับประโยคในภาษาอังกฤษแบบง่าย ซึ่งเขียนอยู่ในรูปของ*ไวยากรณ์ไม่ พึ่งบริษท (context-free grammar)* 

ไวยากรณ์
คลังศัพท์
และ
ตัวแจงส่วน

ไวยากรณ์ ไม่พึ่งบริบท

 $S \rightarrow NP VP$   $NP \rightarrow ART N$   $NP \rightarrow ART ADJ N$   $VP \rightarrow V$   $VP \rightarrow V NP$ 

รูปที่ 5–5 ไวยากรณ์ไม่พึ่งบริบท 1

ไวยากรณ์นี้แสดงด้วยกฎทั้งหมด 5 ข้อ กฎแต่ละข้อจะอธิบายลักษณะการเขียนประโยค ที่ถูกต้องสำหรับโดเมนนี้ อย่างเช่นกฎข้อแรกของ S หมายความว่าประโยค (แทนด้วย สัญลักษณ์ S) ประกอบด้วยคำนามวลี (แทนด้วย NP) และต่อด้วยกริยาวลี (แทนด้วย VP) ส่วนกฎของคำนามวลีมีอยู่ด้วยกัน 2 ข้อ กฎข้อแรกของคำนามวลีหมายถึงคำนามวลี ประกอบด้วยคำนำหน้านาม (article) และต่อด้วยคำนาม เป็นต้น หมวดคำบางตัว (เช่น NP ในไวยากรณ์ด้านบน) อาจประกอบด้วยกฎมากกว่าหนึ่งข้อก็ได้

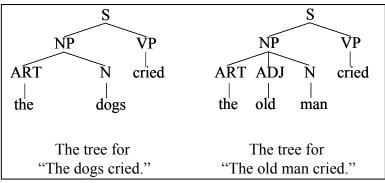
นอกจากไวยากรณ์แล้วเราจำเป็นต้องมีคลังศัพท์ (lexicon) ด้วยเพื่อบอก*หมวดคำ* (category) หรือหน้าที่ของคำที่เป็นไปได้ของคำแต่ละคำ เช่น

หมวดคำ

cried: V
dogs: N, V
the: ART
old: ADJ, N
man: N, V

ในคลังศัพท์ด้านบนนี้ คำว่า "cried" มีหมวดคำเป็น "V" (กริยา) คำบางคำอาจมีหมวดคำได้ มากกว่าหนึ่งอย่าง เช่น "old" เป็นได้ทั้งคำคุณศัพท์ (ADJ) และคำนาม (N) จากคลังศัพท์นี้ ทำให้เรารู้ว่าแต่ละคำมีหมวดคำเป็นอะไรได้บ้าง

ตัวแจงส่วนจะทำหน้าที่รับประโยคอินพุต แล้วใช้ไวยากรณ์และคลังศัพท์เพื่อวิเคราะห์ โครงสร้างของประโยคที่รับเข้ามา ตัวอย่างเช่นถ้าให้ประโยคอินพุตเป็น "The dogs cried." หรือ "The old man cried." จะได้ผลการวิเคราะห์ในรูปของตันไม้แจงส่วนดังแสดงในรูปที่ 5–6 ต่อไปนี้



รูปที่ 5–6 ตัวอย่างการวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์

# 5.3 ตัวแจงส่วนแบบบนลงล่าง

ด้วแจงส่วนแบบบนลงล่าง (top-down parser) เป็นวิธีการหนึ่งสำหรับการวิเคราะห์ทาง วากยสัมพันธ์ ซึ่งใช้กฎในไวยากรณ์และคลังศัพท์เพื่อค้นหาวิธีการทุกแบบที่สามารถจะสร้าง ต้นไม้แจงส่วน ต้นไม้นี้จะมีคุณสมบัติคือสามารถอธิบายโครงสร้างของประโยคที่เข้ามา

ตัวแจงส่วนแบบบนลงล่างจะสร้างต้นไม้จากบนลงล่างโดยเริ่มจาก S จากนั้นก็จะแตก S ออกเรื่อยๆ จนกระทั้งพบคำที่มาจากประโยคที่ผู้ใช้ป้อนเข้าไป หรือเขียน S เสียใหม่โดยใช้ ด้านขวามือของ S เข้าไปแทนที่ S จากนั้นก็จะแทนที่ด้วยกฎเหล่านี้ไปเรื่อยๆ จนกระทั่งพบ

สัญลักษณ์ปลาย

สัญลักษณ์ปลาย (terminal symbol) ซึ่งหมายถึงสัญลักษณ์ที่เป็นตัวสุดท้ายที่อยู่ที่บัพใบซึ่ง ตรงกับคำในประโยค

เรามองกระบวนการแจงส่วนว่าคือการค้นหา ในที่นี้เราแทนสถานะในการค้นหาให้อยู่ใน รูปของคู่ลำดับที่ประกอบด้วยข้อมูลสองส่วนดังนี้

- รายการสัญลักษณ์: แสดงตัวกระทำการที่ใช้จนถึงปัจจุบัน
- ตัวเลข: แสดงตำแหน่งปัจจุบันในประโยคที่จะทำการแจงส่วนต่อไป

เช่นกำหนดไวยากรณ์ให้ดังข้างต้น และให้ประโยค

"1The 2 dogs 3 cried4"

โดยที่ตัวเลขแสดงตำแหน่งในประโยค สมมติว่าเมื่อเราแจงส่วนไปได้ถึงตำแหน่งหนึ่งและได้ สถานะดังนี้

((N VP) 2)

รายการสัญลักษณ์ (N VP) แสดงว่าคำต่อไปคือ N แล้วต่อด้วย VP ที่ตำแหน่งที่ 2 (แสดง ด้วยตัวเลขในคู่ลำดับของสถานะด้านบน) สถานะต่อไปที่ได้จากการแจงส่วนเกิดจากการ ตรวจสอบ "N" กับคำในตำแหน่งที่ 2 และเนื่องจาก "dogs" เป็นคำนาม (N) ดังนั้นสถานะ ต่อไปคือ

((VP) 3)

สัญลักษณ์ไม่ปลาย

ในกรณีนี้ "dogs" เป็นคำที่มีหมวดคำเป็นสัญลักษณ์ปลาย ในบางกรณีที่สัญลักษณ์ตัวแรกใน รายการเป็น*สัญลักษณ์ไม่ปลาย (non-terminal symbol)* เราจะนำกฎที่มีด้านซ้ายมือตรงกับ สัญลักษณ์นั้นในไวยากรณ์มาสร้างสถานะใหม่โดยแทนที่สัญลักษณ์ตัวแรกนั้นด้วย สัญลักษณ์ด้านขวามือของกฎนั้น เช่นจากสถานะ ((VP) 3) ด้านบนนี้ เราจะนำกฎข้อที่ 4 หรือข้อที่ 5 ในรูปที่ 5–5 มาสร้างสถานะใหม่ได้ดังนี้

- ((V) 3) ในกรณีที่ใช้กฎข้อที่ 4
- ((V NP) 3) ในกรณีที่ใช้กฎข้อที่ 5

อัลกอริทึมจะเก็บ*รายการสถานะที่เป็นไปได้ (possible state list)* ซึ่งประกอบด้วยสอง ส่วนหลักได้แก่

- สถานะปัจจุบัน: สถานะแรกในรายการสถานะที่เป็นไปได้
- สถานะสำรอง: สถานะอื่นที่เหลือในรายการสถานะที่เป็นไปได้

ตัวอย่างของรายการสถานะที่เป็นไปได้ เช่น

#### (((V) 3) ((V NP) 3) ((ART ADJ N VP) 1))

ประกอบด้วยสถานะ 3 ตัว ในกรณีนี้สถานะปัจจุบันคือ ((V) 3) ซึ่งจะถูกเลือกมาทำก่อน ถ้า ทำสำเร็จก็หยุด แต่ถ้าไม่สำเร็จก็จะเลือกสถานะสำรองอีก 2 ตัวที่เหลือมาทำต่อ

## อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนแบบบนลงล่างอย่างง่าย

อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนแบบบนลงล่างอย่างง่ายแสดงในตารางที่ 2–1

ตารางที่ 5–1 อัลกอริทึมของการแจงส่วนแบบบนลงล่างอย่างง่าย

#### Algorithm: Simple Top-Down Parsing

The algorithm starts with the initial state ((S) 1) and no backup states.

- Take the first state off the possibilities list and call it C.
  - IF the list is empty, THEN fails.
- IF C consists of an empty symbol list and the word position is at the end of the sentence,
   THEN succeeds.
- 5. OTHERWISE, generate the next possible states.
  - 3.1 **IF** the first symbol of C is a lexical symbol, **AND** the next word in the sentence can be in that class.

#### THEN

- create a new state by removing the first symbol
- updating the word position
- add it to the possibilities list.
- 3.2 **OTHERWISE**, **IF** the first symbol of C is a non-terminal

#### THEN

- generate a new state for each rule that can rewrite that non-terminal symbol
- add them all to the possibilities list.

อัลกอริทึมเริ่มจากสถานะเริ่มต้น ((S) 1) และไม่มีสถานะสำรอง จากนั้นดึงสถานะแรก

แจงส่วนทำไม่สำเร็จ ถ้า C ประกอบด้วยรายการว่างและตำแหน่งคำ (word position) อยู่ใน ตำแหน่งสุดท้ายของประโยคแสดงว่าการแจงส่วนสำเร็จ ในกรณีอื่นๆ ให้สร้างสถานะใหม่ที่ เป็นไปได้โดยทำตามข้อ 3.1 หรือ 3.2 แล้วแต่กรณีดังนี้

- ถ้าสัญลักษณ์ตัวแรกของ C เป็นสัญลักษณ์ในคลังศัพท์ (สัญลักษณ์ปลาย) และคำ ต่อไปของประโยคที่จะทำการแจงส่วนต่อไปสามารถมีหมวดคำตามสัญลักษณ์นั้น ให้สร้างสถานะใหม่โดยตัดคำๆ แรกออกจาก C และปรับตำแหน่งคำใหม่ให้ไปยัง ตำแหน่งถัดไป แล้วนำสถานะใหม่ที่ได้มาเพิ่มเข้าไปในรายการสถานะที่เป็นไปได้
- ถ้าสัญลักษณ์ตัวแรกของ C เป็นสัญลักษณ์ไม่ปลายให้สร้างสถานะใหม่โดยใช้กฎ
  ทุกข้อที่สามารถใช้กระทำกับสัญลักษณ์นั้นได้ แล้วเพิ่มสถานะใหม่ที่ได้ทุกตัวไว้ใน
  รายการสถานะที่เป็นไปได้

จากนั้นให้วนทำไปจนกระทั่งการแจงส่วนเสร็จสิ้น

#### ตัวอย่างที่ 1

การแจงส่วนของประโยคตัวอย่าง "<sub>1</sub>The <sub>2</sub>dogs <sub>3</sub>cried<sub>4</sub>" โดยวิธีการแจงส่วนแบบบนลงล่าง อย่างง่ายแสดงในตารางที่ 5–2

ตารางที่ 5–2 ตัวอย่างการแจงส่วนของประโยค <sub>1</sub>The <sub>2</sub>dogs <sub>3</sub>cried<sub>4</sub>"

ขั้นตอน	สถานะปัจจุบัน	สถานะสำรอง	คำอธิบาย
ที่			
1	((S) 1)		สถานะเริ่มต้น
2	((NP VP) 1)		เขียน S ใหม่ด้วยกฎข้อที่ 1
			ของไวยากรณ์ในรูปที่ 5–5
3	((ART N VP) 1)	((ART ADJ N VP) 1)	เขียน NP ใหม่ด้วยกฎข้อที่ 2
			และ 3
4	((N VP) 2)	((ART ADJ N VP) 1)	จับคู่ ART กับ the
5	((VP) 3)	((ART ADJ N VP) 1)	จับคู่ N กับ dogs
6	((V) 3)	((V NP) 3)	เขียน VP ใหม่ด้วยกฎข้อที่ 4
		((ART ADJ N VP) 1)	และ 5
7	()		การแจงส่วนสำเร็จโดยจับคู่ V
			กับ <i>cried</i>

## ตัวอย่างที่ 2

ตัวอย่างนี้เป็นตัวอย่างที่มีขั้นตอนในการแจงส่วนที่ต้องใช้สถานะสำรอง ประโยคที่จะทำการ แจงส่วนคือ " $_1$ The  $_2$ old  $_3$  man  $_4$ cried $_5$ " ขั้นตอนการแจงส่วนแสดงในตารางที่ 5–3

ตารางที่ 5–3 ตัวอย่างการแจงส่วนของประโยค <sub>1</sub>The <sub>2</sub>old <sub>3</sub> man <sub>4</sub>cried<sub>5</sub>"

ขั้นตอน	สถานะปัจจุบัน	สถานะสำรอง	คำอธิบาย
ที่	9		
1	((S) 1)		สถานะเริ่มต้น
2	((NP VP) 1)		เขียน S ใหม่ด้วย NP VP
3	((ART N VP) 1)	((ART ADJ N VP) 1)	เขียน NP ใหม่ด้วยกฎข้อที่ 2
			และ 3
4	((N VP) 2)	((ART ADJ N VP) 1)	
5	((VP) 3)	((ART ADJ N VP) 1)	
6	((V) 3)	((V NP) 3)	เขียน VP ใหม่ด้วยกฎข้อที่ 4
		((ART ADJ N VP) 1)	และ 5
7	(( ) 4)	((V NP) 3)	
		((ART ADJ N VP) 1)	
8	((V NP) 3)	((ART ADJ N VP) 1)	เลือกสถานะสำรองแรกมาทำ
9	((NP) 4)	(ART ADJ N VP) 1)	
10	((ART N) 4)	((ART ADJ N) 4)	ไม่พบ ART ในประโยค การ
		((ART ADJ N VP) 1)	แจงส่วนไม่สำเร็จ
11	((ART ADJ N) 4)	((ART ADJ N VP) 1)	การแจงส่วนไม่สำเร็จอีก
12	((ART ADJ N VP) 1)		เลือกสถานะสำรองที่เก็บไว้ที่
			ขั้นตอนที่ 3 มาทำ
13	((ADJ N VP) 2)		
14	((N VP) 3)		
15	((VP) 4)		
16	((V) 4)	((V NP) 4)	
17	(( ) 5)		การแจงส่วนสำเร็จ!

# 5.4 ตัวแจงส่วนตาราง

ตัวแจงส่วนตาราง (chart parser) เป็นตัวแจงส่วนที่ทำงานแบบล่างขึ้นบน โดยเริ่มจากคำ ก่อนแล้วนำคำหลายๆ คำมารวมกันเป็นวลีหรือหน่วยที่ใหญ่ขึ้น ถ้ามองจากตันไม้ก็จะเป็น การสร้างตันไม้จากล่างขึ้นบน วิธีการแจงส่วนจากล่างขึ้นบนจะนำคำมาใส่หมวดคำของมัน เข้าไปแล้วยุบรวมจากด้านขวาของกฎไปเป็นด้านซ้ายของกฎ เช่นเมื่อพบ the จะแทนด้วย ART พบ dogs แทนด้วย N จากนั้นก็เขียนแทน ART N ด้วย NP เป็นต้น

ตัวแจงส่วนตารางจะใช้ตารางมาช่วยให้การแจงส่วนทำงานได้อย่างรวดเร็ว มี ประสิทธิภาพมากกว่าตัวแจงส่วนแบบบนลงล่าง ตัวแจงส่วนนี้ใช้แนวคิดเช่นเดียวกับการ โปรแกรมแบบพลวัต (dynamic programming) ตารางนี้จะเก็บผลบางส่วน (partial result) ของการจับคู่ไว้ แล้วใช้กุญแจ (key) เพื่อหากฏที่ขึ้นต้นด้วยกุญแจนั้น หรือหากฏที่ได้ใช้ไป ก่อนหน้านี้และต้องการกุญแจตัวนี้เพื่อขยายกฏหรือทำกฏให้สมบูรณ์

พิจารณาไวยากรณ์ดังต่อไปนี้

 $S \rightarrow NP VP$   $NP \rightarrow ART ADJ N$   $NP \rightarrow ART N$   $NP \rightarrow ADJ N$   $VP \rightarrow AUX VP$   $VP \rightarrow V NP$ 

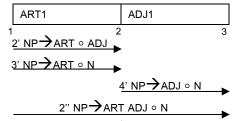
รูปที่ 5–7 ไวยากรณ์ไม่พึ่งบริบท 2

สมมติว่ามีประโยคหนึ่งเข้ามาและเริ่มต้นประโยคด้วยคำนำหน้านาม (ART) ตัวแจงส่วนจะ ใช้ ART เป็นกุญแจและจับคู่กับกฎข้อที่ 2 และ 3 (ดูไวยากรณ์ประกอบ) การจับคู่นี้จะทำ เป็นบางส่วนไม่ได้ทำทั้งหมด ซึ่งอาจจะเป็นกฎข้อที่ 2 หรือข้อที่ 3 ก็ได้ ต้องดูคำถัดไป ประกอบ แต่ในขณะนี้เรายังไม่เห็นคำถัดไปจึงต้องสร้างการจับคู่เพียงบางส่วนขึ้นมาก่อน ใน กรณีนี้คือ

2' NP  $\rightarrow$  ART  $\circ$  ADJ N
3' NP  $\rightarrow$  ART  $\circ$  N

การจับคู่เพียงบางส่วนที่สร้างนี้แสดงให้เห็นว่า เมื่อเราพบ ART อย่างเดียวอาจจะเป็นไปได้ ทั้งกฎข้อที่ 2 และ 3 เราจะใช้ o เป็นตัวทำเครื่องหมายว่ากฎข้อนี้ได้ถูกใช้ไปถึงจุดไหนแล้ว ในกรณีของกฎข้อ 2 (2' ด้านบน) แสดงถึงการแจงส่วนมาถึง ART แล้ว และถ้าสมมติว่าคำ ถัดไปมีหมวดคำแสดงด้วยสัญลักษณ์ ADJ เราจะทราบได้ทันทีว่า ADJ จะจับคู่ได้กับกฎข้อ ที่ 2 และจะสร้างการจับคู่บางส่วนขึ้นมาใหม่เป็น

เราเรียกการกระทำเช่นนี้ว่าการขยายกฎข้อที่สองออกไปและเราจะนำสัญลักษณ์ที่ได้ไปใส่ ไว้ในตาราง สัญลักษณ์นี้เราเรียกอีกอย่างว่า องค์ประกอบ (constituent) ซึ่งเราจะเก็บ องค์ประกอบเหล่านี้ไว้ในตารางทั้งหมด แล้วก็สร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์ (active arc) ซึ่งก็คือ กฎที่สร้างไปแล้วบางส่วนแต่ยังไม่สมบูรณ์ (เช่น 2' 2" 3' เหล่านี้คือเส้นเชื่อมกัมมันต์ทั้งสิ้น) ดังนั้นตารางจะประกอบด้วยสองส่วนคือเส้นเชื่อมกัมมันต์และองค์ประกอบ รูปที่ 5–8 ด้านล่างนี้แสดงการแจงส่วนเมื่อทำไปจนถึงคำในตำแหน่งที่ 2



รูปที่ 5–8 ตัวอย่างของเส้นเชื่อมกัมมันต์และองค์ประกอบ

ตัวกระทำการของการแจงส่วนตารางนี้จะทำการรวมเส้นเชื่อมกัมมันต์เข้ากับ องค์ประกอบที่สมบูรณ์ ผลจากการรวมจะได้ (1) องค์ประกอบที่สมบูรณ์ ผลจากการรวมจะได้ (2) เส้นเชื่อมกัมมันต์ใหม่ที่เป็นการขยายจากเส้นเชื่อมเดิม และทุกครั้งที่เราได้องค์ประกอบ ตัวใหม่เราจะนำเส้นเชื่อมกัมมันต์มาขยายออกจนกระทั่งเป็นองค์ประกอบที่สมบูรณ์ (สามารถเขียนแทนด้านขวามือของกฎด้วยองค์ประกอบในด้านซ้ายมือของกฎได้) ถ้าได้ องค์ประกอบที่สมบูรณ์ องค์ประกอบนี้จะถูกใส่ไว้ในรายการตัวหนึ่งที่เรียกว่า อาเจนดา (agenda) จากนั้นก็นำข้อมูลในอาเจนดาที่ได้ใส่เข้าไปในตาราง อัลกอริทึมของตัวแจงส่วน ตารางแสดงในตารางที่ 5-4

#### ตารางที่ 5-4 อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนตาราง

### Algorithm: Chart Parsing

UNTIL there is no input left DO

- 1. **IF** the agenda is empty
  - **THEN** look up the interpretations for the next word in the input and add them to the agenda.
- 2. Select a constituent C from the agenda. Let C is from position  $p_1$  to  $p_2$ .
- 3. FOR EACH rule in the grammar of form DO

$$X \leftarrow C X_1, \cdots, X_n$$

add an active arc of the form

$$X \leftarrow C \circ X_1, \cdots, X_n$$

from position  $p_1$  to  $p_2$ .

4. Add C to the chart using the arc extension algorithm.

อัลกอริทึมจะวนจนกระทั่งไม่มีอินพุตเหลืออยู่ โดยอินพุตจะเป็นคำในประโยคที่ต้องการ แจงส่วน อัลกอริทึมจะเริ่มจากตรวจสอบว่าอาเจนดาว่างหรือไม่ ถ้าว่างให้ไปดูหมวดคำ สำหรับคำถัดไปในประโยคที่ป้อนเข้ามา นำหมวดคำที่ได้ใส่เข้าไปในอาเจนดา (เช่น man เป็นได้ทั้ง V และ N ก็จะนำทั้ง V และ N ใส่เข้าไปในอาเจนดา ต่อไปเราจะดึงองค์ประกอบ เหล่านี้ออกมาประมวลผลที่ละตัว) ให้ C เป็นองค์ประกอบที่เลือกออกมาจากอาเจนดา ซึ่ง อาจเป็น N หรือ V เป็นต้น กำหนดให้ C เริ่มจากตำแหน่ง  $p_1$  ไป  $p_2$  จากนั้นให้ไปดูกฏใน ไวยากรณ์ที่ด้านขวามือที่ตัวแรกสุดว่าขึ้นต้นด้วย C มีหรือไม่ (X  $\leftarrow$  CX, ····, X, ) ถ้ามีให้ สร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์ที่แสดงว่าได้ประมวลผล C ไปเรียบร้อยแล้ว (จับคู่บางส่วนกับ C แล้ว) โดยใส่เครื่องหมาย o ไว้หลัง C เส้นเชื่อมนี้จะเริ่มจากตำแหน่ง  $p_1$  ไป  $p_2$  ตาม คุณสมบัติของ C แล้วนำ C ที่ได้ใส่เข้าไปในตารางโดยใช้อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อม (arc extension algorithm) จากนั้นอัลกอริทึมจะวนกลับมาตรวจสอบว่ามีอินพุตตัวต่อไป หลงเหลือหรือไม่ ถ้าหลงเหลืออยู่ก็จะทำต่อจนหมด

อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อมแสดงในตารางที่ 5-5 ต่อไปนี้

#### ตารางที่ 5–5 อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อม

#### Algorithm: Arc Extension

To add a constituent C from position  $p_1$  to  $p_2$ :

- 1. Insert C into the chart from position  $p_1$  to  $p_2$ .
- 2. For any active arc of the form

$$X \leftarrow X_1 \cdots \circ C \cdots X_n$$

from position  $p_0$  to  $p_1$ , add a new active arc

$$X \leftarrow X_1 \cdots C \circ \cdots X_n$$

from position  $p_0$  to  $p_2$ .

3. For any active arc of the form

$$X \;\leftarrow\; X_1 \cdot \cdot \cdot \cdot X_n \circ C$$

from position p0 to p1, add a new constituent of type X from  $p_0$  to  $p_2$  to the agenda.

ถ้าต้องการเพิ่มองค์ประกอบ C จากตำแหน่ง p1 ไป p2 จะต้องทำตามขั้นตอน 3 ขั้นตอนดังต่อไปนี้คือ

- (1) ใส่ C เข้าไปในตารางจากตำแหน่งที่ p1 ถึง p2
- (2) สำหรับเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดๆ ที่กำลังรอรับ C อยู่ให้เลื่อนเครื่องหมาย o ไปอยู่หลัง C เพื่อแสดงว่าได้ประมวลผล C ไปแล้ว และเมื่อเลื่อน o ไปหลัง C จะได้เส้นเชื่อม ใหม่ที่ยาวกว่าเดิมหนึ่งหน่วย
- (3) สำหรับเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดๆ ที่กำลังรอรับ C เป็นตัวสุดท้าย เช่น  $X \leftarrow X_1 \cdots X_{n} \circ C$  เมื่อขยายเส้นเชื่อมนี้จะทำให้ได้องค์ประกอบที่สมบูรณ์ และจะเขียนเส้นเชื่อมนี้ใหม่ ด้วยองค์ประกอบที่ด้านซ้ายของกฎนั้น (X) แล้วนำไปใส่ไว้ในอาเจนดาเพื่อ ประมวลผลต่อไป

#### ตัวอย่างของการแจงส่วนตาราง

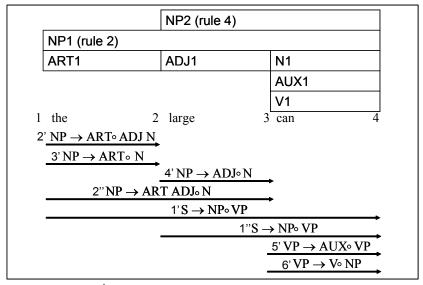
พิจารณาประโยค "The large can can hold the water" โดยใช้ไวยากรณ์ต่อไปนี้

- 1 S  $\rightarrow$  NP VP
- 2 NP → ART ADJ N
- 3 NP → ART N
- 4 NP → ADJ N
- 5 VP → AUX VP
- 6 VP → V NP

และใช้คลังศัพท์ดังนี้

the: ART
large: ADJ
can: N, AUX, V
hold: N, V
water: N, V

ผลการแจงส่วนเมื่อทำการแจงส่วนจนถึงตำแหน่งที่ 3 แสดงในรูปที่ 5–9



รูปที่ 5–9 การแจงส่วนตารางจนถึง "the large can"

ขั้นตอนแรกอาเจนดายังคงว่างอยู่ (ไม่ได้แสดงอาเจนดาไว้ในรูป) เราดึงคำแรกจาก ประโยคขึ้นมาแล้วดูหมวดคำ ในที่นี้คือ the เป็น ART จึงนำ ART ใส่ไว้ในอาเจนดา ขั้นตอน ที่สองดึง C ออกจากอาเจนดา (ในที่นี้ C คือ ART เพราะตอนนี้มีอยู่ตัวเดียวและอาเจนดาจะ ว่าง) จากนั้นไปดูกฏที่อยู่ในไวยากรณ์ว่ามีกฏข้อใดที่ด้านขวามือของกฏขึ้นต้นด้วย ART หรือไม่ พบว่ามีกฏอยู่สองข้อคือกฏที่ 2 และ 3 เราสร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์โดยทำการ ประมวลผล ART และได้เส้นเชื่อม 2' และ 3' (ดูรูปที่ 5–9 ประกอบ) สังเกตว่าเส้นเชื่อมที่ สร้างขึ้นนี้จะมี o เลื่อนไปอยู่หลัง ART

หลังจากนั้นนำ ART ใส่เข้าไปในตารางโดยใช้อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อม วิธีการจะเริ่ม จากใส่ ART เข้าไปในตารางจากตำแหน่งที่ 1 ถึง 2 (ART1 ในรูปที่ 5–9) แล้วดูว่ามีเส้น เชื่อมกัมมันต์อื่นหรือไม่ที่กำลังรอรับ ART อยู่ ถ้ามีก็ให้ประมวลผล ART ณ ขณะนี้พบว่ายัง ไม่มีเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดที่รอรับ ART อยู่ ขั้นตอนนี้จึงสิ้นสุดเท่านี้ ณ จุดนี้อาเจนดาว่างอยู่ เราจึงดึงคำถัดไปคือ large เข้ามาและดูว่า large เป็นอะไรได้ บ้างจากคลังศัพท์ พบว่าเป็น ADJ จึงนำ ADJ ใส่เข้าไปในอาเจนดา หลังจากนั้นก็ดึง ADJ ออกจากอาเจนดาและดูว่าในไวยากรณ์มี ADJ ปรากฏเป็นตัวแรกสุดทางขวามือของกฏ หรือไม่ พบว่ามีปรากฏในกฏข้อที่ 4 เราจึงนำกฏข้อที่ 4 มาสร้างเป็นเส้นเชื่อมกัมมันต์โดย ประมวลผล ADJ (นำ o ไปไว้หลัง ADJ) ก็จะได้กฏข้อที่ 4' ดังในรูปที่ 5–9

หลังจากนั้นก็นำ ADJ ใส่เข้าไปในตารางโดยใช้อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อม โดยใส่เข้าไป ในตำแหน่งที่ 2 และดูว่ามีเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดที่กำลังรอรับ ADJ อยู่บ้าง พบว่ามีเส้นเชื่อม 2' เราจึงขยายเส้นเชื่อม 2' ให้ยาวขึ้นโดยเลื่อน ○ ไปอยู่หลัง ADJ ในกฎ 2' เราจะได้กฎ 2" เป็น NP→ART ADJ ○ N ดังรูปที่ 5–9

ต่อมานำ can ไปหาหมวดคำในคลังศัพท์พบว่าเป็นได้ทั้งหมด 3 แบบคือ N, AUX (auxiliary verb (กริยานุเคราะห์)) และ V เรานำค่าทั้งสามใส่ไว้ในอาเจนดา ณ จุดนี้เราจะ เห็นประโยชน์ของอาเจนดาที่ทำหน้าที่เป็นหน่วยความจำชั่วคราวในการเก็บข้อมูลไว้ ประมวลผลที่ละตัว เราดึง N ออกจากอาเจนดาแล้วก็ไปดูในไวยากรณ์ว่ามีกฎข้อไหนที่ด้าน ขวามือขึ้นต้นด้วย N ก็จะพบว่าไม่มี จึงไม่ต้องสร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์สำหรับ N ต่อมาเรานำ N เข้าไปใส่ไว้ในตาราง แล้วใช้อัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อมตรวจดูว่ามีเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดที่ กำลังรอรับ N อยู่หรือไม่ พบว่ากฎข้อ 4' กำลังรอรับ N อยู่พอดี (4' NP→ADJ ○ N) กรณีนี้ เราไม่ต้องสร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์เส้นใหม่ขึ้นอีก เพราะว่า N เป็นตัวสุดท้ายซึ่งเมื่อ ประมวลผลแล้วจะทำให้เส้นเชื่อมเป็นองค์ประกอบที่สมบูรณ์และมีตำแหน่งตั้งแต่ 2 จนถึง 4 ทำให้เราได้ NP และนำ NP ใส่เข้าไปในอาเจนดาเพื่อที่จะนำมันมาประมวลผลต่อไป กระบวนการนี้ยังไม่สิ้นสุดเพราะยังมีเส้นเชื่อม 2" ที่ยังรอ N อยู่เช่นเดียวกัน ดังนั้นเมื่อเส้น เชื่อม 2" รับ N เข้าไปก็จะเกิดองค์ประกอบสมบูรณ์ ซึ่งจะมีบริเวณตั้งแต่ 1 ถึง 4 จากนี้ก็ นำ NP ใส่เข้าไปในอาเจนดาเช่นเดียวกัน (เรานำ NP ที่ได้จากเส้นเชื่อม 4' และที่ได้จากเส้น เชื่อม 2" ไปเก็บไว้ในอาเจนดา)

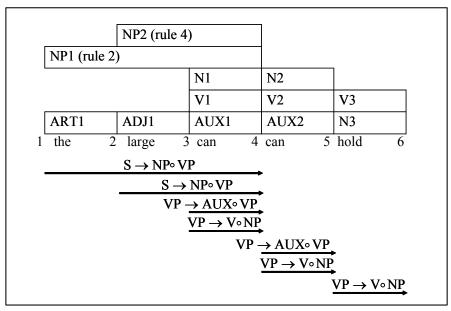
จากนั้นก็จึง NP2 (ที่ได้จากกฎที่ 2") มาประมวลผลและพบว่ามีความยาวตั้งแต่ตำแหน่ง ที่ 1 ถึง 4 จากนั้นก็ไปตรวจสอบว่ามีกฎข้อใดบ้างที่ขึ้นต้นด้วย NP ที่ด้านขวามือ พบว่ามีกฎข้อที่ 1 จึงนำมาสร้างเส้นเชื่อมกัมมันต์ของกฎข้อที่ 1 มีความยาวตั้งแต่ตำแหน่งที่ 1 ถึง 4 เพราะมาจาก NP2" ที่ยาวตั้งแต่ตำแหน่งที่ 1-4 เราจึงได้เส้นเชื่อมกัมมันต์ 1' S→NP ∘ VP (ประมวลผล NP แล้ว กำลังรอรับ VP) ต่อมาก็นำ NP ใส่เข้าไปในตาราง ได้เป็น NP1 (NP ที่มาจากกฎข้อที่ 2) ส่วนอัลกอริทึมขยายเส้นเชื่อมไม่สามารถทำต่อได้อีก จึงสิ้นสุดเท่านี้

ต่อมาดึง NP ตัวต่อมาออกจากอาเจนดา (NP ที่มาจากกฎข้อที่ 4) และใส่เข้าไปใน ตารางแล้วดูว่ามีกฎข้อใดที่ด้านขวามือขึ้นต้นด้วย NP หรือไม่ ก็พบกฎข้อที่ 1 เหมือนเดิม ได้เส้นเชื่อมกัมมันต์ 1" S→NP ∘ VP ดูว่า ณ ตำแหน่งนี้มีเส้นเชื่อมใดที่รอรับ NP หรือไม่ พบว่าไม่มี จึงหยุดเท่านี้

ต่อมาดึง AUX ออกจากอาเจนดา ขั้นตอนเหมือนเดิมคือดูในไวยากรณ์ว่าตรงกับตัวแรก ที่ด้านขวามือของกฎข้อใดหรือไม่และพบว่าตรงกับกฎข้อที่ 5 ในไวยากรณ์ จึงได้เส้น เชื่อมกัมมันต์ 5' VP→AUX ∘ VP และนำ AUX ใส่เข้าไปในตาราง ณ ตำแหน่งนี้ไม่มีเส้น เชื่อมอื่นที่รอรับ AUX จึงสิ้นสุดเท่านี้

ดึง V ออกจากอาเจนดาไ้ปดูในไวยากรณ์เช่นเดิม พบว่ามีกฎข้อ 6 ที่ด้านขวามือขึ้นต้น ด้วย V จึงได้เส้นเชื่อมกัมมันต์ 6' VP→V ∘ NP จากนั้นนำ V ไปใส่ในตารางและไม่มีเส้น เชื่อมใดที่รอรับ V ในตำแหน่งนี้จึงสิ้นสุด

ณ จุดนี้ได้การแจงส่วนจนถึง "The large can" ดังแสดงในรูปที่ 5–9 เมื่อทำต่อด้วย วิธีการแบบเดียวกันนี้จนถึงตำแหน่งที่ 5 ของคำจะได้ผลการแจงส่วนดังรูปที่ 5–10



รูปที่ 5–10 การแจงส่วนตารางจนถึง "the large can can hold"

รูปที่ 5-10 ข้างต้นไม่ได้เขียนเส้นเชื่อมกัมมันต์ทุกตัวโดยเขียนเฉพาะเส้นเชื่อมที่ เกี่ยวข้องเท่านั้น ขั้นตอนต่อไปคือการรับคำ can ตัวที่สองเพื่อมาประมวลผลต่อ ซึ่งจะ เหมือนกับ can ตัวแรกคือมีหมวดคำเป็นไปได้ 3 แบบคือ N. AUX และ V นำทั้งหมดเก็บไว้ ในอาเจนดาแล้วดึง N (N2 ในรูป) ขึ้นมาทำก่อน นำ N ไปตรวจดูในกฎว่ามีกฎใดที่ทาง ขวามือขึ้นต้นด้วย N หรือไม่ พบว่าไม่มี นำ N ใส่เข้าไปในตารางและดูต่อว่ามีเส้นเชื่อมใด รอรับ N หรือไม่ ก็ไม่มีอีก จบการประมวลผลสำหรับ N

นำ AUX (AUX2 ในรูป) มาทำต่อโดยดูว่าตรงกับกฎข้อใด พบว่ามีกฎข้อ 5 ดังนั้นสร้าง 5" VP→AUX ∘ VP จากนั้นนำ AUX ใส่เข้าไปในตารางและดูว่ามีเส้นเชื่อมใดรอรับ AUX หรือไม่ ปรากฎว่าไม่มี สิ้นสุด

ตัวต่อไปคือ V ดึง V ออกจากอาเจนดาใส่เข้าไปในตารางแล้วไปหากฏ พบกฏข้อ 6 จึง สร้าง 6" VP  $\rightarrow$  V  $\circ$  NP ดูว่ามีเส้นเชื่อมใดรอรับ V อยู่หรือไม่ พบว่าไม่มี สิ้นสุด

การประมวลผลตัวถัดไปคือ hold ก็ทำเช่นเดิม ดูในคลังศัพท์พบว่า hold เป็นได้ทั้ง N และ V นำทั้งคู่ไปใส่ไว้ในอาเจนดาแล้วดึง N ออกมาทำก่อน นำ N ไปใส่ไว้ในตารางแล้ว เทียบกับกฎ พบว่าไม่มีกฎข้อใดที่ด้านขวาขึ้นต้นด้วย N จากนั้นทำการขยายเส้นเชื่อมและ ไม่พบเส้นเชื่อมกัมมันต์ใดที่รอรับ N สิ้นสุด

ต่อไปดึง V ออกมา นำ V ใส่ในตารางแล้วไปหากฏในไวยากรณ์ พบว่าตรงกับกฎข้อ 6 จึงสร้าง 6''' VP → V ∘ NP และดูว่าตำแหน่งนี้มีเส้นเชื่อมใดรอรับ V หรือไม่ ไม่มี สิ้นสุด

ถึงจุดนี้ได้การแจงส่วนดังรูปที่ 5–10 เมื่อทำต่อจนครบทุกคำด้วยวิธีการเช่นเดิมจะได้ดัง รูปที่ 5–11 ซึ่งแสดงให้เห็นโครงสร้างทางไวยากรณ์ของประโยค (S1) ที่ประกอบด้วย นามวลี (NP1) และกริยาวลี (VP2) ส่วนนามวลี (NP1) ประกอบด้วยคำนำหน้านาม คำคุณศัพท์ และคำนาม (ART1 ADJ1 N1) ส่วนกริยาวลี (VP2) ประกอบด้วย กริยานุเคราะห์ กริยา คำนำหน้านามและคำนาม (AUX2 V3 ART2 N4)

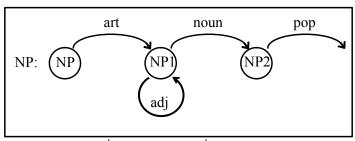
S1 (rule 1 with NP1 and VP2)							
	S2 (rule 1 with NP2 and VP2)						
	VP3 (rule 5 with AUX1 and VP2)						
	NP2 (rule	le 4) VP2 (rule 5)					
NP1 (rule	2)			VP1 (rule	6)		
		N1	N2	NP3 (rule 3)			
	V1 V2 V3 V4					V4	
ART1	ADJ1	AUX1	AUX2	N3	ART2	N4	

รูปที่ 5–11 ผลการแจงส่วนตารางจนครบประโยค "the large can can hold the water"

# 5.5 ไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ

หัวข้อนี้กล่าวถึงไวยากรณ์อีกรูปแบบหนึ่งที่เรียกว่า *ไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ* (Transition Network Grammar) ซึ่งเป็นไวยากรณ์ในรูปของข่ายงานประกอบด้วยเส้นเชื่อม (arc) และบัพ (node)

บัพแต่ละบัพแสดงสถานะของการแจงส่วนของประโยคและเส้นเชื่อมแต่ละเส้นแสดง องค์ประกอบหรือคำต่างๆ ข่ายงานนี้จะมีบัพอยู่หนึ่งบัพที่เป็นบัพเริ่มต้น จากนั้นจะรับ อินพุตเข้ามาและท่องไปตามเส้นเชื่อม โดยเริ่มจากบัพเริ่มต้นและท่องไปที่ปลายทางของ เส้นเชื่อมสำหรับคำนั้นไปยังบัพถัดไป ณ ขณะหนึ่งถ้ามาถึงสถานะสุดท้ายที่มีเส้นเชื่อม "pop" ก็แสดงว่าการแจงส่วนสมบูรณ์ รูปที่ 5–12 แสดงตัวอย่างของไวยากรณ์ชนิดนี้และให้ ชื่อว่า "ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 1"



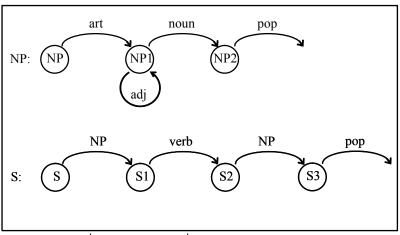
รูปที่ 5–12 ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 1

ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 1 ข้างต้นนี้เป็นข่ายงานของนามวลี (NP) อธิบายว่า NP คืออะไร จากจุดเริ่มต้นที่สถานะ NP ถ้าพบ art ก็จะท่องไปที่สถานะ NP1 และถ้าพบ adj ก็ท่องมา อยู่ที่สถานะเดิม แต่ถ้าพบ noun ก็จะไปยังสถานะ NP2 และเจอเส้นเชื่อม pop ก็จบ ไวยากรณ์ข่ายงานสถานะ 1 นี้สมมูลกับไวยากรณ์ไม่พึ่งบริบทต่อไปนี้

> NP  $\rightarrow$  ART NP1 NP1  $\rightarrow$  ADJ NP1 NP1  $\rightarrow$  N

เราสามารถนำข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 1 ข้างต้นไปแจงส่วนสำหรับนามวลีได้ เช่น "a purple cow" โดยเริ่มจากสถานะเริ่มต้น NP นำ "a" ไปตรวจดูในคลังศัพท์พบว่า "a" เป็นart ก็จะท่องไปที่สถานะ NP1 จากนั้นรับคำถัดไปคือ "purple" ซึ่งเป็น adj ก็ท่องกลับมาที่ สถานะเดิม แล้วรับคำต่อไปคือ "cow" ซึ่งเป็น noun ก็เปลี่ยนไปที่สถานะ NP2 และพบเส้น เชื่อม pop ก็แสดงว่าการแจงส่วนสิ้นสุด

ข่ายงาน เปลี่ยนสถานะ เรียกซ้ำ (อาร์ทีเอ็น) อย่างไรก็ดีไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะนี้มีข้อจำกัดเมื่อนำไปแจงส่วนประโยคที่ ซับซ้อนขึ้น จึงได้มีการขยายข่ายงานนี้ให้สามารถใช้งานได้กว้างขวางขึ้นเป็นไวยากรณ์ใหม่ ที่เรียกว่า ข่ายงานเปลี่ยนสถานะเรียกซ้ำ – อาร์ทีเอ็น (Recursive Transition Network – RTN) อาร์ทีเอ็นนี้สามารถอ้างถึงข่ายงานอื่นได้ เส้นเชื่อมในอาร์ทีเอ็นมีสองชนิดคือ (1) เส้นเชื่อมแบบเดิมที่เป็นหมวดคำ เช่น article, noun เป็นต้น และ (2) เส้นเชื่อมอ้างถึง ข่ายงานอื่น และเพื่อแยกความแตกต่างระหว่างเส้นเชื่อมทั้งสองชนิดให้เห็นอย่างชัดเจน จึง ใช้อักษรตัวเล็กแทนเส้นเชื่อมแบบเดิมและใช้ตัวอักษรใหญ่เขียนเส้นเชื่อมที่อ้างถึงข่ายงาน อื่น ตัวอย่างของอาร์ทีเอ็นแสดงในรูปที่ 5–13



รูปที่ 5–13 ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 2 (อาร์ทีเอ็น)

ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 2 ในรูปด้านบนนี้ประกอบด้วยข่ายงานย่อย 2 ข่ายงานคือ ข่ายงานส่วนบนที่เป็นข่ายงานของ NP เหมือนกับตัวอย่างที่แล้ว ส่วนข่ายงานล่างเป็นของ S ซึ่งจะมีเส้นเชื่อมบางเส้นที่อ้างข่ายงาน NP (สังเกตจากตัวอักษรใหญ่) ไวยากรณ์นี้มี ความหมายดังนี้คือ เริ่มต้นจากสถานะ S เราจะท่องไปยัง S1 ได้นั้น คำที่รับเข้ามาจะต้อง ประกอบด้วย NP ก่อน ซึ่ง NP คืออะไรนั้นก็ต้องท่องไปที่ข่ายงาน NP ให้เรียบร้อยเสียก่อน เราสามารถจะใช้อาร์ทีเอ็นนี้แจงส่วนของประโยคที่ซับซ้อนขึ้นได้ เช่นประโยค "The purple cow ate the grass" เป็นต้น

# อัลกอริทึมแจงส่วนบนลงล่างสำหรับอาร์ทีเอ็น

อัลกอริทึมที่จะกล่าวต่อไปนี้เป็นอัลกอริทึมสำหรับแจงส่วนแบบบนลงล่างโดยใช้ไวยากรณ์ แบบอาร์ทีเอ็น อัลกอริทึมนี้จะเก็บสถานะของการแจงส่วนที่ประกอบด้วยข้อมูลต่อไปนี้

• บัพปัจจุบัน (current node): บัพที่การแจงส่วนอยู่ ณ ปัจจุบัน

- 🕨 ตำแหน่งปัจจุบัน (current position): ตำแหน่งของคำถัดไปที่จะประมวลผล
- จุดกลับ (return points): กองซ้อน (stack) ของสถานะที่จะย้อนกลับมาเมื่อมีการ อ้างและท่องไปยังข่ายงานอื่นๆ แล้วพบเส้นเชื่อม pop

อัลกอริทึมแสดงในตารางที่ 5-6

ตารางที่ 5–6 อัลกอริทึมแจงส่วนแบบบนลงล่างสำหรับอาร์ทีเอ็น

#### Algorithm: RTN Parsing

At each node, you can leave the current node and traverse an arc in the following cases:

Case 1: **IF** arc is word category and next word in the sentence is in that category

#### THEN

- (1) update current position to start at the next word
- (2) update current node to the destination of the arc.
- Case 2: **IF** arc is a push arc to a network N **THEN** 
  - (1) add the destination of the arc onto return points
  - (2) update current node to the starting node in the network N.

Case 3: IF arc is a pop arc and return points list is not empty

**THEN** remove first return point and make it current node.

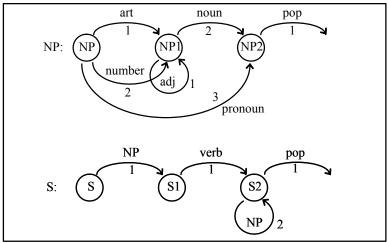
Case 4: **IF** arc is a pop arc, return points list is empty and there are no words left

THEN parse completes successfully.

อัลกอริทึมเริ่มจากสถานะเริ่มต้น เมื่ออยู่ที่สถานะปัจจุบันหนึ่งๆ อัลกอริทึมจะออกจาก สถานะนั้นและท่องเส้นเชื่อมตามกรณีต่างๆ ดังนี้ (1) กรณีที่เส้นเชื่อมเป็นหมวดคำและคำ ถัดไปอยู่ในหมวดคำนั้น ก็ทำการปรับค่าของตำแหน่งปัจจุบันและบัพปัจจุบัน (2) กรณีที่เส้น เชื่อมอ้างถึงข่ายงานอื่น ก็ให้ไปเริ่มที่สถานะเริ่มต้นในข่ายงานนั้น (3) กรณีที่เส้นเชื่อมเป็น เส้นเชื่อม pop และรายการจุดกลับไม่ว่าง ให้ไปยังสถานะที่กำหนดโดยจุดกลับตัวแรกใน รายการ และ (4) กรณีที่เส้นเชื่อมเป็นเส้นเชื่อม pop และรายการจุดกลับว่างและไม่มีคำ เหลือในประโยค ก็แสดงว่าการแจงส่วนสมบูรณ์

## ตัวอย่างการแจงส่วนด้วยอาร์ทีเอ็น

พิจารณาข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 3 ในรูปที่ 5–14 ด้านล่างนี้



รูปที่ 5–14 ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ 3 (อาร์ทีเอ็น)

ผลการแจงส่วนของประโยค " $_1$ The  $_2$ old  $_3$ man  $_4$ cried $_5$ " แสดงในตารางที่ 5–7 ตารางที่ 5–7 ผลการแจงส่วนของประโยค " $_1$ The  $_2$ old  $_3$ man  $_4$ cried  $_5$ "

ขั้นตอน	บัพ	ตำแหน่ง	ବ୍ଜ	เส้นเชื่อม	คำอธิบาย
ที่	ปัจจุบัน	ปัจจุบัน	กลับ	ที่ใช้	
1	(S,	1,	NIL)	S/1	สถานะเริ่มต้น
2	(NP,	1,	(S1))	NP/1	ท่องตามเส้นเชื่อมที่อ้างถึง
					ข่ายงาน NP และมีจุดกลับที่
					S1
3	(NP1,	2,	(S1))	NP1/1	ท่องเส้นเชื่อม NP/1(the)
4	(NP1,	3,	(S1))	NP1/2	ท่องเส้นเชื่อม NP1/1(old)
5	(NP2,	4,	(S1))	NP2/2	ท่องเส้นเชื่อม NP1/2(man)
					เนื่องจาก NP1/1 ใช้ไม่ได้
6	(S1,	4,	NIL)	S1/1	เส้นเชื่อม pop ทำให้กลับมาที่
					S1
7	(S2,	5,	NIL)	S2/1	ท่องเส้นเชื่อม S1/1(cried)
8	แจงส่วน				การแจงส่วนเสร็จสมบูรณ์ด้วย
	สมบูรณ์				เส้นเชื่อม pop จาก S2

บัพแรกในข่ายงาน NP มีเส้นเชื่อม 3 เส้น ถ้าเป็น art จะท่องไปยัง NP1 ถ้าเป็น number จะไปที่ NP1 และถ้าเป็น pronoun จะไปที่ NP2 คำอธิบายในตารางที่ 5–7 จะใช้ ตัวเลขกำกับไว้ที่ด้านหลังของสถานะเพื่อแสดงการแจงส่วนว่าใช้เส้นเชื่อมใด ตัวอย่างเช่น NP/1 หมายถึงการใช้เส้นเชื่อมที่ 1 ของสถานะ NP

กำหนดให้คลังศัพท์เป็นดังต่อไปนี้

the: ART old: ADJ, N man: N

cried: V

การแจงส่วนเริ่มจากบัพแรกสุดคือ S ตำแหน่งปัจจุบันคือตำแหน่งที่ 1 และจุดกลับไม่มี เราท่องตามเส้นเชื่อมโดยเริ่มจาก NP ก่อน สังเกตว่า NP เป็น push arc หมายความว่าให้ ไปยังตำแหน่งแรกในข่ายงาน NP โดยให้จำไว้ว่าจุดกลับคือปลายเส้นเชื่อมที่ 1 ของ NP ซึ่ง ก็คือบัพ S1 ขณะนี้เราอยู่ในข่ายงาน NP แล้วดูต่อว่า the เป็น art ได้หรือไม่ พบว่าได้ ก็ ท่องไปที่ NP1 แล้วปรับค่าของตำแหน่งคำจาก 1 เป็น 2 บัพปัจจุบันอยู่ที่ NP1 และจุดกลับ อยู่ที่ S1 เหมือนเดิม เตรียมรอรับคำต่อไป จากนั้นดูว่าที่ตำแหน่งปัจจุบันคือ NP1 สามารถ รับ adj ได้หรือไม่ พบว่าได้ ก็ประมวลผล old และกลับมายัง NP1 เหมือนเดิม (ตามรูป) พร้อมทั้งเลื่อนตำแหน่งปัจจุบันไปยังตำแหน่งที่ 3 จุดกลับยังเป็น S1 เช่นเดิม

คำต่อไปคือ man ซึ่งเป็น noun และที่บัพ NP1 สามารถรับ noun ได้ เราจึงท่องไปที่ NP2 เปลี่ยนตำแหน่งปัจจุบันไปยังตำแหน่งที่ 4 และจุดกลับคือ S1 เหมือนเดิม ขณะนี้เรา อยู่ที่ NP2 ซึ่งมี pop arc ก็ท่องไปที่ pop arc และออกจากข่ายงาน NP กลับมายังจุดกลับ S1 ได้ตามขั้นตอนที่ 6 ในตารางและรอรับ V จากนั้นก็ดูว่าคำต่อไปคือ cried สามารถเป็น V ได้หรือไม่ พบว่า cried เป็น V ได้ก็ท่องไปที่ S2 ซึ่งเป็น pop arc และตำแหน่งปัจจุบันเป็น ตำแหน่งสุดท้าย ได้ว่าแจงส่วนสำเร็จ

พิจารณาตัวอย่างอีกตัวอย่างหนึ่งของการแจงส่วนของประโยค "One saw the man." ดัง แสดงในตารางที่ 5–8 ต่อไปนี้ โดยกำหนดให้คลังศัพท์เป็นดังต่อไปนี้

one: number, pronoun

saw: V, N the: art man: N

ขั้นตอน เส้นเชื่อมที่ใช้ สถานะปัจจุบัน สถานะสำรอง ที่ 1 (S,1,NIL) NIL NP/2 (เก็บ NP/3 ไว้สำรอง) (NP,1,(S1)) NIL 3 (NP1, 2,(S1) (NP2,2,(S1)) NP2/1 4 (NP2,3,(S1))(NP2,2,(S1)) ไม่มีเส้นเชื่อมที่ไปได้ (S1,3,NIL) (NP2,2,(S1)) 5 (NP2,2,(S1))NP2/1 NIL (S1,2,NIL) S1/1 NIL 8 (S2,3,NIL) S2/2 NIL NP/1 NIL 9 (NP, 3, (S2))NP1/2 (NP1,4,(S2)) NIL 10 11 (NP2,5,(S2)) NP2/1 NIL (S2,5,NIL) S2/1 12 NIL แจงส่วนสมบูรณ์ 13

ตารางที่ 5–8 ผลการแจงส่วนของประโยค "₁One ₂saw ₃the ₄man ₅"

การแจงส่วนของตัวอย่างที่แล้วไม่มีการทำย้อนรอยสามารถแจงส่วนรวดเดียวจบ ตัวอย่างนี้จะแสดงให้เห็นถึงการย้อนรอย

เริ่มต้นจาก S เหมือนเดิม และท่องโดยใช้ push arc ไปยังข่ายงาน NP เริ่มจากบัพ NP เพื่อรอรับคำต่อไป คำที่รับเข้าคือ one เป็นได้ทั้ง number และ pronoun ถ้าเลือก number ก็จะท่องไปตามเส้นเชื่อมที่ 2 ถ้าเลือก pronoun ก็จะท่องตามเส้นเชื่อมที่ 3 ครั้งแรกจะเลือก number ก่อนและท่องไปที่ NP1 และปรับค่าตำแหน่งปัจจุบันเป็นตำแหน่งที่ 2 แต่ถ้าเลือก pronoun จะท่องไปยัง NP2 (สถานะสำรองในตาราง) สถานะสำรองจะถูกเรียกมาทำก็ ต่อเมื่อสถานะปัจจุบันไม่สามารถทำให้การแจงส่วนสมบูรณ์

ที่บัพ NP1 สามารถรับได้ทั้ง adj กับ noun เราพบว่า saw เป็นได้ทั้ง verb และ noun จึงท่องไปที่ NP2 และตำแหน่งปัจจุบันเปลี่ยนเป็นตำแหน่งที่ 3 ที่ NP2 เราพบ pop arc จึง กลับมาที่จุดกลับคือ S1 ณ จุดนี้คำในตำแหน่งที่ 3 ต้องเป็น verb และเราพบว่าคำใน ตำแหน่งที่ 3 คือ the ซึ่งเป็น art ไม่ใช่ verb ทำให้การแจงส่วนไม่สำเร็จ เราจึงต้องดึง สถานะสำรองมาเป็นสถานะปัจจุบันเพื่อทำการแจงส่วนต่อไป

ที่ NP2 ซึ่งไป pop arc กลับมาที่ S1 และตำแหน่งปัจจุบันเป็นตำแหน่งที่ 2 คำที่จะ รับเข้ามาคือ saw ซึ่งเป็น verb ได้ เราจึงท่องต่อไปยัง S2 รอรับคำที่ 3 ซึ่งยังไม่จบประโยค ดังนั้นเราท่องตามเส้นเชื่อมที่ 2 เพื่อกลับไปยังข่ายงาน NP คำที่ 3 คือ the ดังนั้นไปที่ NP1 รอรับคำในตำแหน่งที่ 4 ซึ่งเป็น noun ท่องไปยัง NP2 พบ pop arc กลับมาที่จุดกลับ S2 ซึ่งจบประโยคพอดี จึงท่องไปยัง pop arc สุดท้าย แสดงว่าการแจงส่วนสำเร็จ

## เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด

หนังสือที่น่าศึกษาสำหรับการประมวลภาษาธรรมชาติ คือ [Allen, 1995] ซึ่งอธิบาย ไวยากรณ์ชนิดต่างๆ การแจงส่วนวิธีการต่างๆ รวมถึงการวิเคราะห์ทางความหมาย ตลอดจนวิธีการอื่นๆ ในการประมวลผลภาษาธรรมชาติไว้อย่างละเอียด Manning และ Schütze เขียนหนังสือ [Manning & Schütze, 1999] ที่เกี่ยวกับการประมวลผล ภาษาธรรมชาติโดยเทคนิคทางสถิติ ซึ่งอธิบายวิธีการใช้ประโยชน์จากคลังข้อความ (corpus) มาช่วยให้การประมวลผลภาษาธรรมชาติมีประสิทธิภาพ หนังสือของ Jurasky และ Martin [Jurafsky & Martin, 2000] อธิบายถึงเทคนิคในการประมวลผลภาษาธรรมชาติ และการประมวลผลภาษาธรรมชาติ

#### บรรณานุกรม

Allen, J. (1995) *Natural Language Understanding*. Second Edition. Pearson Addison Wesley.

Jurafsky, D. and Martin, J. (2000) Speech and Language Processing: An Introduction to Natural Language Processing, Computational Linguistics and Speech Recognition. Prentice Hall.

Manning, C. and Schütze, H. (1999) Foundations of Statistical Natural Language Processing. The MIT Press.

Rich, E. and Knight, K. (1991) *Artificial Intelligence*. (International Edition), McGraw-Hill.

#### แบบฝึกหัด

 กำหนดไวยากรณ์และคลังศัพท์ให้ดังต่อไปนี้ ไวยากรณ์

 $S \rightarrow NP \ VP$   $NP \rightarrow ART \ ADJ \ N$   $NP \rightarrow ART \ N$ 

 $NP \rightarrow ADJ N$ 

 $VP \rightarrow AUX VP$ 

 $VP \rightarrow V NP$ 

 $VP \rightarrow V$ 

คลังศัพท์

the: ART

old: ADJ, N

man: N, V

can: N, AUX, V

do : V, AUX

จงแสดงขั้นตอนการแจงส่วนโดยใช้ตัวแจงส่วนตารางสำหรับประโยค "The old man

- 2. จงเขียนอาร์ทีเอ็นที่สมมูลย์กับไวยากรณ์ในข้อ 1.
- 3. จงใช้อาร์ทีเอ็นที่ได้จากข้อ 2. แล้วทำการแจงส่วนของประโยค "The old man can do." ด้วยอัลกอริทึมแจงส่วนแบบบนลงล่างสำหรับอาร์ทีเอ็น

# การเรียนรู้ของเครื่อง



บทนี้กล่าวถึงการเรียนรู้ของเครื่อง (machine learning) ซึ่งเทคนิคการเรียนรู้ส่วนมากเป็น การเรียนรู้เชิงอุปนัย (inductive learning) และมีบางเทคนิคเป็นการเรียนรู้เชิงวิเคราะห์ (analytical learning) การเรียนรู้เชิงอุปนัยคือการเรียนรู้ที่หากฏเกณฑ์หรือความรู้ที่แฝงอยู่ ในชุดตัวอย่างสอน (training example set) เพื่อเรียนรู้ให้ได้ความรู้ใหม่ที่สอดคล้องกับชุด ตัวอย่างสอน ส่วนการเรียนรู้เชิงวิเคราะห์เป็นการจัดรูปแบบของความรู้ใหม่เพื่อให้ใช้งานได้ อย่างมีประสิทธิภาพมากขึ้น ทำงานได้เร็วขึ้น

# 6.1 ขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม

ขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม – จีเอ (Genetic Algorithm – GA) [Goldberg, 1989; Mitchell, 1996] เป็นการเรียนรู้ที่จำลองการวิวัฒนาการ เราอาจมองได้ว่าจีเอเป็นกระบวนการค้นหา ประเภทหนึ่งหรืออาจมองว่าจีเอเป็นการเรียนรู้ของเครื่องประเภทหนึ่งก็ได้ จีเอได้ถูกขยาย ขึ้นเป็นการโปรแกรมเชิงพันธุกรรม – จีพี (Genetic Programming – GP) [Koza, 1992] ข้อ แตกต่างที่สำคัญอย่างหนึ่งระหว่างจีเอกับจีพีก็คือในจีเอลิ่งที่เรียนรู้ได้เป็นสายอักขระความ ยาวคงที่ (fixed-length string) ส่วนในจีพีจะได้สายอักขระความยาวแปรได้ (variable-length string) ซึ่งมักแสดงในรูปของโปรแกรมภาษา LISP

แนวคิดของจีเอมาจากทฤษฎีวิวัฒนาการของสิ่งมีชีวิต เช่นการไขวัเปลี่ยนของ โครโมโซม (chromosome crossover) การกลายพันธ์ของยืน (gene mutation) การ วิวัฒนาการของสิ่งมีชีวิต เป็นต้น จีเอสามารถจัดการกับปัญหาค่าดีสุดเฉพาะที่ (local optimum) ในการคันหาได้ การคันหาทั่วไปจะมองว่าจุดดีสุดเฉพาะที่เป็นกับดักและจะ หลีกเลี่ยงกับดักโดยใช้วิธีต่างๆ เช่น การย้อนรอย (backtracking) หรือการค้นหาแบบขนาน (parallel search) โดยใช้สถานะเริ่มต้นที่ต่างๆ กัน เป็นต้น แต่เทคนิคการค้นหาด้วยจีเอจะ ใช้วิธีการที่แตกต่างไปดังจะกล่าวต่อไป

#### โครโมโซมกำหนดลักษณะพิเศษที่สืบทอดได้

เซลล์แต่ละเซลล์ในพืชชั้นสูงและสัตว์ประกอบด้วยนิวเคลียส 1 นิวเคลียส และนิวเคลียส หนึ่งๆ ประกอบด้วยโครโมโซมจำนวนมาก โครโมโซมจะอยู่กันเป็นคู่โดยได้รับมาจากพ่อ และแม่อย่างละ 1 เส้น โครโมโซมแต่ละเส้นจะมียืนเป็นตัวกำหนดลักษณะพิเศษของ สิ่งมีชีวิต ในขณะที่มีการจับคู่กันของโครโมโซมอาจเกิดการไขวัเปลี่ยน (crossover) ซึ่งเป็น การที่ยืนจากโครโมโซมพ่อแม่สลับเปลี่ยนกันทำให้เกิดโครโมโซมใหม่ขึ้น 2 คู่ และในขณะที่ เซลล์แบ่งตัวจะเกิดกระบวนการคัดลอกโครโมโซม (chromosome copying) ซึ่งบางครั้งจะมี การเปลี่ยนแปลงของยืนที่มาจากยืนพ่อและแม่เกิดเป็นยืนที่ไม่เคยมีมาก่อน เราเรียกการ เกิดยืนลักษณะนี้ว่า การกลายพันธ์ (mutation)

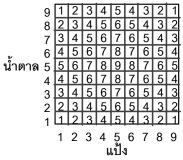
การไขว้เปลี่ยน

การกลายพันธ์

ชารลส์ ดาร์วิน (Charles Darwin) ได้อธิบายการสืบทอดของสิ่งมีชีวิตด้วยกฏที่เรียกว่า
การวิวัฒนาการโดยผ่านการคัดเลือกตามชรรมชาติ (evolution through natural selection)
ไว้ว่าสิ่งมีชีวิตมีแนวโน้มที่จะสืบทอดลักษณะพิเศษให้ลูกหลานและธรรมชาติจะผลิตสิ่งมีชีวิตที่มีลักษณะพิเศษแตกต่างไปจากเดิม สิ่งมีชีวิตที่เหมาะสมที่สุด (fittest) ก็คือสิ่งมีชีวิตที่มีลักษณะพิเศษที่ธรรมชาติพอใจมากที่สุดจะมีแนวโน้มที่มีลูกหลานมากกว่าตัวที่ไม่เหมาะสม ดังนั้นประชากรจะโน้มเอียงไปทางตัวที่เหมาะสม เมื่อช่วงเวลาผ่านไปนานๆ การ เปลี่ยนแปลงจะสะสมไปเรื่อยๆ และเกิดสปีชีส์ (species) ใหม่ที่เหมาะกับสภาพแวดล้อม ดังนั้นเราอาจกล่าวได้ว่าการคัดเลือกโดยธรรมชาติเกิดจากการเปลี่ยนแปลงที่เป็นผลของ การไขวัเปลี่ยนและการกลายพันธ์

# 6.1.1 การออกแบบขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม

จะยกตัวอย่างปัญหาการทำคุ๊กกี้เพื่ออธิบายการออกแบบจีเอ [Winston, 1992] สมมติว่าเรา ต้องการหาส่วนผสมที่ดีที่สุดเพื่อทำคุ๊กกี้โดยที่คุ๊กกี้มีส่วนผสมสองอย่างคือแป้งและน้ำตาล และสมมติว่าคุณภาพของคุ๊กกี้เป็นฟังก์ชันแสดงในรูปที่ 2–8 ด้านล่างนี้



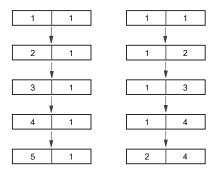
รูปที่ 6–1 ฟังก์ชันภูเขาเรียบของคุณภาพคุ๊กกี้

แนวตั้งและแนวนอนแสดงจำนวนกิโลกรัมของส่วนผสมน้ำตาลและแป้งตามลำดับ เช่น น้ำตาล 1 กก. กับแป้ง 1 กก. ผลิตได้คุ๊กกี้มีคุณภาพ 1 หน่วย ฟังก์ชันนี้จะมีค่าสูงสุดอยู่ที่ 5-5 (น้ำตาล 5 กก. กับแป้ง 5 กก. ผลิตได้คุ๊กกี้คุณภาพ 9 หน่วย) เราออกแบบให้แต่ละถาด ของคุ๊กกี้ถูกแทนด้วยโครโมโซมเส้นหนึ่งดังแสดงในรูปที่ 1–1



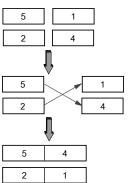
ในการออกแบบครั้งนี้กำหนดให้โครโมโซมมียืน 2 ตัว ยีนด้านซ้ายแทนจำนวนกิโลกรัม ของน้ำตาลและยืนด้านขวาแทนจำนวนกิโลกรัมของแป้ง กำหนดให้ตัวเลขแสดงจำนวน กิโลกรัมของทั้งน้ำตาลและแป้งมีค่าตั้งแต่ 1 ถึง 9 โครโมโซมแทนถาดของคุ๊กกี้นี้กำหนด ความเหมาะ (fitness) กับธรรมชาติของคุ๊กกี้ โครโมโซมสามารถสร้างขึ้นจากยืนน้ำตาลและ แป้ง สร้างขึ้นจากการไขวัเปลี่ยนของโครโมโซมพ่อแม่คู่หนึ่ง หรือสร้างได้จากการกลายพันธ์ ของยืนในโครโมโซมตัวหนึ่งที่มีอยู่ และถ้าหากเรามีโครโมโซม 1 เส้น เราสามารถตัดแบ่ง เอายืนของน้ำตาลหรือยืนของแป้งได้

ในการทำจีเอครั้งนี้ กำหนดให้ประชากรรุ่นหนึ่งๆ มีโครโมโซมที่เหมือนกันเพียงเส้น เดียว เราจำลองการเกิดการกลายพันธ์ของโครโมโซมโดยการเลือกยืนตัวหนึ่งแบบสุ่มแล้ว เปลี่ยนค่าของยืนโดยบวกหนึ่งหรือลบหนึ่งแบบสุ่มและยอมรับค่าที่ได้ถ้าค่านั้นอยู่ระหว่าง 1 ถึง 9 รูปที่ 6–3 แสดงวิวัฒนาการของโครโมโซมโดยการกลายพันธ์ ในรูปแสดงการกลาย พันธ์สองรูปแบบซึ่งในแต่ละแบบแสดงการกลายพันธ์เมื่อผ่านไป 4 ครั้ง ในแต่ละครั้งยืนที่ เลือกและค่าที่เปลี่ยนไปเกิดจากการสุ่มในครั้งนั้นๆ เราเห็นได้ว่าเมื่อผ่านการกลายพันธ์ไป 4 ครั้งโครโมโซมที่ได้มีความต่างกันค่อนข้างมาก โครโมโซมเส้นที่ดีเหมาะกับธรรมชาติก็จะ ถูกคัดเลือกซึ่งจะกล่าวต่อไป



รูปที่ 6-3 การจำลองการกลายพันธ์ของโครโมโซมคุ๊กกี้

เราจำลองการไขวัเปลี่ยนของโครโมโซมโดยตัดที่กึ่งกลางของโครโมโซมพ่อแม่ 2 เส้น แล้วนำแต่ละส่วนมาต่อกัน ดังรูปที่ 4–1



รูปที่ 6-4 การจำลองการไขวัเปลี่ยนของโครโมโซมคุ๊กกี้

จากรูปเราจะเห็นได้ว่าโครโมโซมพ่อแม่ 5-1 และ 2-4 ผลิตได้โครโมโซมลูกสองเส้นคือ 5-4 กับ 2-1 ในกรณีทั่วไปที่โครโมโซมประกอบด้วยยืนมากกว่า 2 ตัว การตัดและการต่อจะ ซ้าเซ้อนยิ่งขึ้น

เมื่อพิจารณาปริภูมิคันหาในบทที่ 2 จะพบว่าการกลายพันธ์มีลักษณะเทียบเคียงได้กับ ตัวกระทำการในปริภูมิคันหา มีหน้าที่สร้างสถานะ (โครโมโซม) ลูกของสถานะปัจจุบัน อย่างไรก็ดีการกลายพันธ์มีความแตกต่างอยู่ที่ลักษณะสำคัญของวิธีการจีเอซึ่งใช้ ความน่าจะเป็นในกระบวนการคันหา กล่าวคือการกลายพันธ์จะสร้างโครโมโซมโดยการสุ่ม และเมื่อเราพิจารณาการไขวัเปลี่ยนจะไม่พบตัวกระทำการในปริภูมิคันหาที่มีการทำงานใน ลักษณะเช่นนี้ กล่าวได้ว่าการไขวัเปลี่ยนเป็นคุณสมบัติเฉพาะของจีเอ เปรียบเสมือนการ กระโดดไปยังสถานะใหม่ 2 ตัวจากสถานะพ่อแม่ 1 คู่ ซึ่งข้อดีของการไขวัเปลี่ยนจะได้กล่าว ต่อไป

# 6.1.2 ค่าความเหมาะมาตรฐาน

คำความเหมาะ (fitness) ของโครโมโซมคือความน่าจะเป็นที่โครโมโซมจะอยู่รอดในรุ่น (generation) ถัดไป คำความเหมาะมาตรฐานสามารถนิยามได้ดังนี้

$$f_i = \frac{q_i}{\sum_j q_j} \tag{6.1}$$

โดยที่  $f_i$  คือค่าความเหมาะของโครโมโซมเส้นที่ i ซึ่งมีค่าระหว่าง 0 ถึง 1 และ  $q_i$  คือ คุณภาพของคุ๊กกี้ที่ถูกกำหนดโดยโครโมโซมเส้นที่ i

ตัวอย่างเช่น สมมติว่าประชากรประกอบด้วยโครโมโซม 4 เส้นคือ 1-4, 3-1, 1-2, 1-1 ค่าความเหมาะของโครโมโซมแต่ละเส้นแสดงได้ในตารางที่ 6–1

	2.5	4
โครโมโซม	คุณภาพ	ค่าความเหมาะมาตรฐาน
1-4	4	0.40
3-1	3	0.30
1-2	2	0.20
1-1	1	0.10

ตารางที่ 6–1 ตัวอย่างค่าความเหมาะมาตรฐานของโครโมโซมคุ๊กกี้

ค่าความเหมาะมาตรฐานที่คำนวณได้ในตารางนี้ (เช่นค่าความเหมาะของโครโมโซม 1-4 จะเท่ากับ 4/(4+3+2+1)=0.40) เป็นความน่าจะเป็นที่โครโมโซมจะอยู่รอด (ถูกเลือก) ในรุ่น ถัดไป ดังนั้นโครโมโซม 1-4 จะมีโอกาสอยู่รอดมากกว่าโครโมโซมเส้นอื่นๆ และมีโอกาสอยู่ รอดมากกว่าโครโมโซม 1-1 ถึง 4 เท่า แต่ก็ไม่ได้หมายความว่าถ้าให้เลือกโครโมโซมได้แค่ เส้นเดียวแล้วโครโมโซม 1-4 ที่มีค่าความเหมาะสูงสุดจะถูกเลือกทุกครั้งไป แต่จะขึ้นอยู่กับ การสุ่มค่า แน่นอนว่า 1-4 มีโอกาสมากที่สุด และถ้าการสุ่มทำได้อย่างไม่โน้มเอียงในการสุ่ม 100 ครั้ง 1-4 น่าจะมีโอกาสถูกเลือกสัก 40 ครั้ง

# 6.1.3 การจำลองการคัดเลือกโดยธรรมชาติ

เราได้ออกแบบโครโมโซมสำหรับปัญหาที่เราสนใจ การกลายพันธ์ การไขว้เปลี่ยน ค่า ความเหมาะแล้ว หัวข้อนี้จะกล่าวถึงการจำลองการคัดเลือกโดยธรรมชาติซึ่งสามารถทำได้ โดยใช้ขั้นตอนทั่วไปดังต่อไปนี้

- กำหนดประชากรเริ่มต้น อาจมีโครโมโซม 1 เส้นหรือหลายเส้นก็ได้ เราอาจสุ่ม โครโมโซมเหล่านี้หรือกำหนดขึ้นเองก็ได้
- ทำการกลายพันธ์ยืนในโครโมโซมในรุ่นปัจจุบันและผลิตลูก
- ทำการไขว้เปลี่ยนโครโมโซม (พ่อแม่) ในรุ่นปัจจุบันและผลิตลูก
- เพิ่มลูกที่เกิดใหม่ในประชากร
- สร้างประชากรรุ่นใหม่โดยเลือกโครโมโซมตามค่าความเหมาะอย่างสุ่ม

ในการแก้ปัญหาหนึ่งๆ ที่เราสนใจด้วยจีเอนั้น เราจำเป็นต้องกำหนดพารามิเตอร์ต่างๆ ใน การจำลองการคัดเลือกโดยธรรมชาติ อย่างเช่นในประชากรรุ่นหนึ่งๆ ควรมีโครโมโซม จำนวนเท่าไร? ถ้าน้อยไปก็มีแนวโน้มว่าโครโมโซมในประชากรรุ่นหนึ่งๆ จะมีลักษณะ คล้ายกันหรือเหมือนกันเกือบทั้งหมดและการทำการไขว้เปลี่ยนก็จะไม่มีผลมากนัก แต่ถ้า มากไปเราก็จะเสียเวลาคำนวณมาก อัตราการกลายพันธ์เป็นเท่าไร? ถ้าต่ำไปลักษณะใหม่ จะเกิดช้า ถ้าสูงไปประชากรรุ่นใหม่จะไม่เกี่ยวเนื่องกับรุ่นเดิม จะทำการไขว้เปลี่ยนด้วย หรือไม่? ถ้าทำจะเลือกคู่ผสมอย่างไร? และการไขว้เปลี่ยนกำหนดอย่างไร? ตัดครึ่งตรง กึ่งกลางหรือสู่มจุดตัด เป็นต้น โครโมโซมเหมือนกันจะยอมให้มีหลายเส้นหรือไม่?

ในปัญหาการหาส่วนผสมดีสุดของคุ๊กกี้นี้ เราจะจำลองการคัดเลือกโดยธรรมชาติดังนี้

- เริ่มจากโครโมโซม 1-1 เพียงเส้นเดียว
- โครโมโซมที่เหมือนกันจะมีแค่เส้นเดียวในประชากรรุ่นหนึ่งๆ
- โครโมโซม 4 เส้นหรือน้อยกว่าจะอยู่รอดไปถึงรุ่นใหม่
- สำหรับโครโมโซมแต่ละเส้นที่อยู่รอด เลือกยืนตัวหนึ่งแบบสุ่มเพื่อทำการกลาย พันธ์ ถ้าโครโมโซมที่ได้จากการกลายพันธ์ยังไม่เคยมีมาเลยให้เพิ่มเข้าไปใน ประชากร
- ไม่ทำการไขว้เปลี่ยน
- โครโมโซมที่อยู่รอดจะแข่งขันกับโครโมโซมใหม่เพื่อกำหนดโครโมโซมที่จะอยู่ใน รุ่นถัดไป โครโมโซมที่มีค่าความเหมาะสูงสุดจะถูกเลือกเสมอให้อยู่รอดไปถึงรุ่น ถัดไป ส่วนเส้นที่อยู่รอดที่เหลือจะถูกเลือกจากโครโมโซมที่เหลือแบบสุ่มตามค่า ความเหมาะ

จากการทดลอง 1,000 ครั้งโดยใช้การคัดเลือกโดยธรรมชาติด้านบน พบว่าส่วนผสมที่ ทำให้คุณภาพของคุ๊กกี้ดีที่สุดถูกผลิตในรุ่นที่ 16 โดยเฉลี่ย และในจำนวนนี้การทดลองที่โชค ดีที่สุดผลิตโครโมโซมที่ดีที่สุดในรุ่นที่ 8 ดังแสดงในตารางที่ 6–2 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 6–2 ผลการทดลองดีสุดผลิตโครโมโซมดีสุดได้ในรุ่นที่ 8 โดยค่าความเหมาะ มาตรฐาน

รุ่นที่ 0:		• 1-1 กลายพันธ์เป็น 1-2
โครโมโซม	คุณภาพ	
1-1	1	
รุ่นที่ 1:		• 1-2 กลายพันธุ์เป็น 1-3 และ 1-1 เป็น 1-2
โครโมโซม	คุณภาพ	ซึ่งมีอยู่แล้ว
1-2	2	
1-1	1	

d o		• 4.2. 50000000	
รุ่นที่ 2: โครโมโซม	0.81.00***		อุเบน 1-4, 1-2 เบน 2-2, โครโมโซมทั้งหมดมี 6 เส้น
	คุณภาพ		เถูกเลือกดั้งแสดงในรุ่นที่ 3
1-3	3		ามเหมาะสูงสุดถูกเลือกเลย
1-2	2		นที่เหลือได้จากการสุ่มตาม
1-1	1		ะ สังเกตว่าแม้ว่า 2-2 จะมี
		ค่าความเหมาะ	ะดีกว่า 1-2 และ 2-1 แต่ไม่
		ถูกเลือกในครั้ง	
รุ่นที่ 3:			ธุ์ผลิตได้โครโมโซมใหม่ 3
โครโมโซม	คุณภาพ	เส้นดังต่อไปนี้	
1-4	4	โครโมโซม	คุณภาพ
1-3	3	2-4	5
1-2	2	2-3	4
2-1	2	3-1	3
รุ่นที่ 4:		• โครโมโซมทุกเ	ส้นกลายพันธุ์และผลิตลูก
โครโมโซม	คุณภาพ		
2-4	5		
1-4	4		
1-3	3		
2-1	2		
รุ่นที่ 5:		• โครโมโซมทุกเ	ส้นกลายพันธุ์และผลิตลูก
โครโมโซม	คุณภาพ		
2-5	6		
1-5	5		
2-3	4		
2-2	3		
รุ่นที่ 6:		• 3-5 กลายพัน	ธุ์เป็น 4-5, 3-2 เป็น 3-1,
โครโมโซม	คุณภาพ	1-4 เป็น 1-5,	1-5 เป็น 1-4 จะเห็นได้
3-5	7	ว่าการผลิตลู	กมักมีการซ้ำซ้อนของ
1-5	5	โครโมโซม เช่	นไปซ้ำเดิมกับพ่อแม่เป็น
3-2	4	ต้น	
1-4	4		
•			

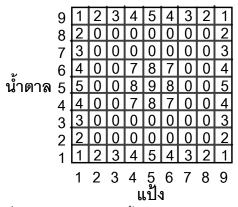
- รุ่นที่ 7:		<ul> <li>ที่จุดนี้ 4-5 กลายพันธุ์เป็น 5-5 ซึ่งเป็น</li> </ul>
โครโมโซม	คุณภาพ	คำตอบในที่สุด
4-5	8	
1-5	5	
1-4	4	
3-1	3	
รุ่นที่ 8:		
โครโมโซม	คุณภาพ	
5-5	9	
4-5	8	
2-5	6	
2-1	2	

# 6.1.4 การไขว้เปลี่ยนเพื่อเอาชนะจุดดีสุดเฉพาะที่

หัวข้อนี้เราจะดูผลของการไขว้เปลี่ยนที่มีต่อจีเอ โดยทำการทดลองเหมือนการทดลองที่แล้ว แต่เพิ่มการไขว้เปลี่ยนเพื่อสร้างโครโมโซมใหม่ด้วย การไขว้เปลี่ยนทำดังต่อไปนี้

- ทำการไขวัเปลี่ยนโดยใช้โครโมโซมที่อยู่รอดจากรุ่นที่แล้ว (อย่างมากสุด 4 เส้น)
- สำหรับโครโมโซมที่จะทำการไขวัเปลี่ยนเส้นหนึ่งๆ ให้เลือกคู่ทำการไขวัเปลี่ยน แบบสุ่ม
- สลับยีนของโครโมโซมพ่อแม่และผลิตโครโมโซมลูก 2 เส้น ถ้าโครโมโซมลูกยังไม่ เคยมีมาเลยให้เพิ่มเข้าไปในประชากรเพื่อแข่งขันที่จะอยู่รอดในรุ่นถัดไป

ผลจากผลการทดลอง 1,000 ครั้ง ส่วนผสมที่ดีที่สุดถูกผลิตในรุ่นที่ 14 โดยเฉลี่ย ใช้ จำนวนรุ่นน้อยกว่ากรณีไม่ใช้การไขวัเปลี่ยน 2 รุ่น แม้ว่าการไขวัเปลี่ยนจะช่วยให้เราพบ ส่วนผสมดีสุดโดยใช้จำนวนรุ่นน้อยกว่าเดิม แต่เราต้องใช้การคำนวณในแต่ละรุ่นมากขึ้น กว่าเดิมเนื่องจากจำนวนโครโมโซมที่มากขึ้นและการคำนวณค่าความเหมาะที่เพิ่มขึ้น ดังนั้นเวลาโดยรวมจะเพิ่มขึ้นกว่าเดิม สำหรับปัญหานี้เป็นปัญหาที่ไม่มีจุดดีสุดเฉพาะที่ มีแค่จุดดีสุดวงกว้างจุดเดียว ประสิทธิภาพของการไขวัเปลี่ยนจึงไม่เห็นอย่างชัดเจน ปัญหาที่เราจะพิจารณาต่อไปเป็นปัญหาที่มีจุดดีสุดเฉพาะที่ซึ่งจะสร้างความยากลำบาก สำหรับวิธีการคันหาทั่วไป แต่จีเอสามารถจัดการกับปัญหาลักษณะนี้ได้ ปัญหานี้เป็น การหาส่วนผสมดีสุดของคุ๊กกี้เหมือนเดิมแต่ใช้ฟังก์ชันใหม่ดังรูปที่ 6–5 ต่อไปนี้



รูปที่ 6–5 ฟังก์ชันภูเขามีคูน้ำล้อมของคุณภาพคุ๊กกี้

เริ่มต้นจากโครโมโซม 1-1 เช่นเดิม เราพบว่าในกรณีนี้การกลายพันธ์เพียงอย่างเดียวไม่ สามารถทำให้โครโมโซมในรุ่นที่อยู่ภายนอกคูน้ำ (บริเวณที่มีค่าเป็น 0) ผลิตโครโมโซมทะลุ เข้าไปอยู่พื้นที่ภายในคูน้ำได้ เนื่องจากโครโมโซมตรงกลางมีค่าความเหมาะเป็น 0 ซึ่งไม่ สามารถอยู่รอดในรุ่นถัดไปได้ (ค่าความเหมาะของโครโมโซมเป็น 0 ทำให้ความน่าจะเป็นที่ จะอยู่รอดไม่มีเลย) อย่างไรก็ดีการไขวัเปลี่ยนที่จับคู่โครโมโซมพ่อแม่ที่เหมาะสมเช่น 1-5 และ 5-1 จะสามารถผลิตลูกที่ข้ามคูน้ำไปได้ จากการทดลอง 1,000 ครั้งพบว่าส่วนผสมที่ดี ที่สุดถูกผลิตในรุ่นที่ 155 โดยเฉลี่ย!! เป็นผลที่ไม่ดี ถ้าเราคำนวณดูก็จะทราบทันทีว่า โครโมโซมที่แตกต่างกันที่เป็นไปได้ทั้งหมดมีแค่ 9 x 9 = 81 เส้นเท่านั้น ผลที่ได้คือรุ่นที่ 155 และแต่ละรุ่นมีโครโมโซมที่เราทดสอบมากกว่าหนึ่งเส้น (แม้ว่าจะมีโครโมโซมมากมาย ที่ซ้ำกันในรุ่นต่างๆ)

สาเหตุหนึ่งที่ผลไม่ดีก็เพราะว่าก่อนที่โครโมโซมจะกลายพันธุ์เป็นโครโมโซมที่อยู่บริเวณ 1-5 หรือ 5-1 นั้น โดยมากตายไปก่อนที่จะไปสู่บริเวณนั้นสำเร็จ และโอกาสที่คู่ที่เหมาะสมของโครโมโซมจะเกิดการไขวัเปลี่ยนก็มีโอกาสน้อยมาก ซึ่งที่จริงแล้วคู่ที่เหมาะสมของการ ไขวัเปลี่ยนมีจำนวนมากอย่างเช่น 2-6 กับ 4-2, 4-8 กับ 2-5, 6-8 กับ 2-4 เป็นต้น และ โครโมโซมในคู่ทั้งหมดนี้ล้วนมีความน่าจะเป็นที่จะอยู่รอดเป็น 0 ทั้งสิ้น ที่เป็นเช่นนี้เกิดขึ้น จากฟังก์ชันความเหมาะมาตรฐานที่จะกำหนดให้โครโมโซมเหล่านี้มีความน่าจะเป็นที่จะอยู่ รอดเป็น 0 หากเราปรับแก้ฟังก์ชันความเหมาะให้โครโมโซมเหล่านี้มีโอกาสอยู่รอดบ้างแม้ จะน้อย ก็น่าจะช่วยให้การค้นหาส่วนผสมดีสุดทำได้ดีขึ้น ดังจะกล่าวในหัวข้อต่อไป

# 6.1.5 ปรับปรุงจีเอด้วยฟังก์ชันความเหมาะแบบลำดับและการใช้ความหลากหลาย

## ปรับปรุงจีเอด้วยฟังก์ชันความเหมาะแบบลำดับ

ฟังก์ชันความเหมาะใหม่ที่เราจะพิจารณากันนี้เรียกว่า ค่าความเหมาะแบบลำดับ (rank fitness) เป็นวิธีที่ใช้ควบคุมการเลือกโครโมโซมโดยไม่สนใจคุณภาพของโครโมโซมว่ามีค่า เท่าไร จะเพียงแค่จัดลำดับเรียงโครโมโซมตามคุณภาพที่มีค่าสูงสุดจนถึงต่ำสุด จากนั้น กำหนดให้ p ค่าคงที่ค่าหนึ่งเป็นความน่าจะเป็นที่โครโมโซมลำดับที่ 1 จะถูกเลือก และเป็น ความน่าจะเป็นที่โครโมโซมลำดับที่ 2 จะถูกเลือกเมื่อลำดับที่ 1 ไม่ถูกเลือก และเป็นความ น่าจะเป็นที่ลำดับที่ 3 จะถูกเลือกเมื่อลำดับที่ 1 และ 2 ไม่ถูกเลือก เป็นเช่นนี้ไปจนกระทั่ง ถึงลำดับสุดท้ายซึ่งจะถูกเลือกเมื่อลำดับก่อนหน้ามันไม่ถูกเลือกเลย

ตัวอย่างเช่นสมมติว่า p=2/3 และโครโมโซมที่เราสนใจอยู่คือ 1-4, 3-1, 1-2, 1-1 และ 7-5 (ในกรณีของภูเขามีคูน้ำล้อม) จะได้ค่าความเหมาะของโครโมโซมดังตารางที่ 6–3 ซึ่ง เปรียบเทียบค่าความเหมาะแบบลำดับกับค่าความเหมาะมาตรฐาน

ตารางที่	6–3	เปรียบ	เทียบ	ค่าคว′	ามเหม	าะแบา	Jลำ	ดับ	กับ	ค่าค	เวาม	มเหมา	ເນ	าตรฐ	าน

โครโมโซม	คุณภาพ	ลำดับ	ค่าความเหมาะ	ค่าความเหมาะ
			มาตรฐาน	แบบลำดับ
1-4	4	1	0.40	0.667
1-3	3	2	0.30	0.222
1-2	2	3	0.20	0.074
1-1	1	4	0.10	0.025
7-5	0	5	0.00	0.012

ดังแสดงในตารางที่ 6–3 ค่าความเหมาะแบบลำดับของโครโมโซม 1-4 เท่ากับ p=2/3 (ประมาณ 0.667) ส่วนโครโมโซม 1-3 มีค่าความน่าจะเป็นเท่ากับ p(1-p) (ความน่าจะเป็น ที่ตัวเองจะถูกเลือกเมื่อโครโมโซมลำดับที่ 1 ไม่ถูกเลือก) ซึ่งมีค่าประมาณ 0.222 ส่วน ลำดับที่ 3 จะถูกเลือกเมื่อเส้นที่ 1 และ 2 ไม่ถูกเลือกด้วยความน่าจะเป็นเท่ากับ  $p(1-p)(1-p) \approx 0.074$  ส่วนเส้นที่ 4 ก็เท่ากับ  $p(1-p)(1-p)(1-p) \approx 0.025$  และเส้นสุดท้ายมีค่าความน่าจะเป็นเท่ากับ 1 – (0.667+0.222+0.074+0.025+0.012) = 0.012

จากผลการทดลอง 1,000 ครั้งโดยใช้ค่าความเหมาะแบบลำดับและจำลองการคัดเลือก โดยธรรมชาติเหมือนเดิมทุกประการ พบว่าส่วนผสมที่ดีที่สุดถูกผลิตในรุ่นที่ 75 โดยเฉลี่ย เร็วขึ้นกว่าเดิม (ส่วนผสมดีสุดถูกผลิตในรุ่นที่ 155) ประมาณ 2 เท่า ซึ่งแสดงให้เห็นว่าค่า ความเหมาะแบบลำดับดีกว่าค่าความเหมาะมาตรฐาน และจากการใช้ค่าความเหมาะแบบ ลำดับนี้ทำให้โครโมโซมที่อยู่ตรงกลางในคูน้ำสามารถอยู่รอดถึงรุ่นถัดไปและวิวัฒนาการเป็น

โครโมโซมที่อยู่ภายในซึ่งมีคุณภาพสูงต่อไปได้ อย่างไรก็ดีแม้ว่าค่าความเหมาะแบบลำดับ จะทำให้เร็วขึ้นกว่าเดิมประมาณ 2 เท่า แต่ยังคงเป็นผลที่ไม่ดีนักดังเช่นที่ได้กล่าวแล้วว่า 75 รุ่นแต่ละรุ่นเราตรวจสอบโครโมโซมมากกว่า 1 เส้น

# เพิ่มประสิทธิภาพจีเอให้สูงขึ้นโดยความหลากหลาย

หัวข้อนี้แสดงการใช้*ความหลากหลาย (diversity)* เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพของจีเอให้สูงขึ้นอีก ซึ่งได้แนวคิดจากการวิวัฒนาการของสิ่งมีชีวิต ที่เรามักพบว่าบ่อยครั้งในธรรมชาติที่สปีชีส์ ซึ่งลักษณะแตกต่างไปจากสปีชีส์ที่เหมาะกับธรรมชาติสามารถอยู่รอดได้ดี ซึ่งความ หลากหลายนี้จะช่วยให้โครโมโซมที่มียีนต่างจากพวกพ้องถูกคัดเลือกได้ง่ายขึ้น

การจะนำความต่างเข้าไปช่วยเลือกโครโมโซมนั้น อย่างแรกที่ต้องทำก็คือนิยามความ ต่างในรูปที่วัดได้ ในที่นี้เราจะวัดความต่างของโครโมโซมเส้นหนึ่งๆ โดยคำนวณค่าของ "ผลรวมของ 1/ระยะห่างกำลังสองระหว่างโครโมโซมนั้นกับโครโมโซมอื่นที่ถูกเลือกแล้วว่า ให้อยู่รอดในรุ่นถัดไป" เนื่องจากเราต้องการโครโมโซมเส้นที่ต่างจากโครโมโซมที่เหมาะกับ ธรรมชาติ ดังนั้นการวัดความต่างหรือความหลากหลายจึงเทียบกับโครโมโซมเส้นที่เหมาะ กับธรรมชาติ ส่วนระยะห่างหมายถึงระยะห่างตามระยะยุคลิด (Euclidian distance) เช่น 5-2 กับ 1-4 มีระยะห่างกำลังสองเท่ากับ (5-1) 2+(2-4) 2= 20 เป็นต้น

พิจารณาโครโมโซม 5-1, 1-4, 3-1, 1-2, 1-1 และ 7-5 โครโมโซมที่มีคุณภาพสูงสุดคือ 5-1 (ซึ่งเราจะเลือกเลยให้อยู่ในรุ่นถัดไปเป็นเส้นแรก) ตารางที่ 6-4 ด้านล่างแสดงลำดับของ 5 เส้นที่เหลือโดยเรียงตามคุณภาพและผลรวม 1/ระยะห่างกำลังสองจาก 5-1

ตารางที่ 6–4 ลำดับของโครโมโซมเรียงตามลำดับความหลากหลายและลำดับคุณภาพ -

โครโมโซม	คุณภาพ	1/d <sup>2</sup>	ลำดับความ	ลำดับคุณภาพ
			หลากหลาย	
1-4	4	0.040	1	1
3-1	3	0.250	5	2
1-2	2	0.059	3	3
1-1	1	0.062	4	4
7-5	0	0.050	2	5

1/d² แสดง 1/ระยะห่างกำลังสองระหว่างโครโมโซมที่พิจารณากับ 5-1 ตัวอย่างเช่น 1-4 กับ 5-1 มีค่าเท่ากับ 1/((5-1)²+(1-4)²) = 0.040 เป็นต้น จากตารางจะพบว่าโครโมโซม 7-5 ซึ่งมีคุณภาพเป็น 0 และจะไม่เคยถูกเลือกเลยโดยค่าความเหมาะมาตรฐาน แต่เมื่อคำนวณ ค่าความเหมาะแบบลำดับความหลากหลายจะอยู่ในลำดับที่ 2 ซึ่งในกรณีนี้เมื่อดูจาก

รูปที่ 6–5 จะเห็นว่า 7-5 เป็นโครโมโซมที่ดีเส้นหนึ่งและมีโอกาสกลายพันธ์เข้าสู่บริเวณด้าน ในของคูน้ำเพื่อเป็นคำตอบต่อไป

เมื่อเราได้ลำดับความหลากหลายแล้ว เราจำเป็นต้องนำลำดับนี้ผนวกเข้าไปใช้ร่วมกับค่า ความเหมาะเดิม เราไม่อาจใช้ลำดับความหลากหลายอย่างเดียวได้เพราะเป็นแค่ปัจจัยหนึ่ง ในการเลือกโครโมโซม ลำดับคุณภาพเดิมซึ่งค่อนข้างดีอยู่แล้วก็ไม่อาจตัดทิ้งได้ ดังนั้นวิธี ผนวกลำดับความหลากหลายเข้าใช้ร่วมกับลำดับคุณภาพสามารถทำได้โดยนำลำดับทั้งสอง บวกกันแล้วจัดเรียงลำดับใหม่อีกครั้ง เราเรียกลำดับที่ได้ใหม่นี้ว่าลำดับรวม (combined rank) เมื่อได้ลำดับรวมซึ่งคิดทั้งคุณภาพและความหลากหลายแล้ว การเลือกกระทำได้ เหมือนเดิมโดยกำหนดความน่าจะเป็นของลำดับแรกเป็น p = 2/3 (ดูตารางที่ 6–5)

ตารางที่ 6–5 ลำดับรวมที่พิจารณาทั้งคุณภาพและความหลากหลาย

	q						
โครโมโซม	ผลรวมของลำดับ	ลำดับผลรวม	ค่าความเหมาะ				
	คุณภาพและลำดับ						
	ความหลากหลาย						
1-4	2	1	0.667				
3-1	7	4	0.025				
1-2	6	2	0.222				
1-1	8	5	0.012				
7-5	7	3	0.074				

ลำดับผลรวมในตารางได้จากการเรียงลำดับผลในสดมภ์ที่สองใหม่ ในกรณีที่มีค่าเท่ากัน อย่างเช่น 3-1 กับ 7-5 มีค่าเท่ากันเท่ากับ 7 ก็ใช้การสุ่มเลือก ในที่นี้ 7-5 ถูกสุ่มให้มีลำดับ ผลรวมเป็นลำดับสาม จากตารางสมมติว่าเราเลือกโครโมโซมตามค่าความเหมาะได้เป็น 1-4 และเป็นเส้นที่สองต่อจาก 5-1 หลังจากนี้เราจะเลือกเส้นที่ 3 ในครั้งนี้เราต้องคำนวณหา 1/ระยะห่างกำลังสอง โดยคิดทั้ง 5-1 และ 1-4 (ดูตารางถัดไป)

ตารางที่ 6-6 การเลือกโครโมโซมเส้นที่ 3 ต่อจาก 5-1 และ 1-4

โครโมโซม	$\Sigma^{\frac{1}{-}}$	ลำดับความ	ลำดับ	ลำดับรวม	ค่า
	$\frac{\sum_{i} d_{i}^{2}}{d_{i}}$	หลากหลาย	คุณภาพ		ความเหมาะ
3-1	0.327	4	1	4	0.037
1-2	0.309	3	2	3	0.074
1-1	0.173	2	3	2	0.222
7-5	0.077	1	4	1	0.667

ตัวอย่างการคำนวณค่าของ  $\sum_i \frac{1}{d_i^2}$  อย่างเช่นในกรณีของโครโมโซม 3-1 จะได้ค่าเป็น

1 (5-3)<sup>2</sup>+(1-1)<sup>2</sup> + 1 (1-3)<sup>2</sup>+(4-1)<sup>2</sup> =0.327 เป็นต้น สมมติว่าโครโมโซมที่ถูกเลือกตามค่าความ เหมาะเส้นต่อไปคือ 7-5 และโครโมโซมเส้นสุดท้ายเราก็สามารถทำได้ในลักษณะเดียวกัน และเลือกได้เป็น 1-1 ดังแสดงตารางที่ 6-7 ต่อไปนี้

ตารางที่ 6-7 การเลือกโครโมโซมเส้นที่ 3 ต่อจาก 5-1, 1-4 และ 7-5

โครโมโซม	$\sum_{}^{1}$	ลำดับความ	ลำดับ	ลำดับรวม	ค่า
	$\frac{\sum_{i} d_{i}^{2}}{d_{i}^{2}}$	หลากหลาย	คุณภาพ		ความเหมาะ
3-1	0.358	3	1	3	0.111
1-2	0.331	2	2	2	0.222
1-1	0.190	1	3	1	0.667

ค่าความเหมาะที่คำนวณตามลำดับรวมมีความแตกต่างจากค่าความเหมาะมาตรฐานที่ โครโมโซม 7-5 ซึ่งเป็นโครโมโซมที่ดีเส้นหนึ่งและไม่เคยถูกเลือกเลยด้วยค่าความเหมาะ มาตรฐาน แต่สามารถจะถูกเลือกได้ด้วยค่าความเหมาะตัวใหม่นี้

จากการทดลอง 1,000 ครั้งโดยใช้ลำดับรวมด้วยค่า p = 2/3 เริ่มจากโครโมโซม 1-1 คำตอบที่ดีที่สุดถูกผลิตได้ในรุ่นที่ 15 โดยเฉลี่ย!!! เร็วกว่าลำดับคุณภาพถึง 5 เท่า นอกจากนั้นค่าความเหมาะแบบลำดับรวมนี้ไม่ได้ถูกพัฒนาขึ้นโดยเฉพาะสำหรับแก้ปัญหา ภูเขามีคูน้ำล้อมอย่างเดียวเท่านั้น ยังสามารถทำงานได้ดีสำหรับปัญหาภูเขาเรียบด้วย ซึ่งดู สรุปการเปรียบเทียบค่าความเหมาะได้ในตารางที่ 6–8 ด้านล่างนี้ (ค่าในตารางได้จากการใช้ การกลายพันธ์และการไขวัเปลี่ยนเหมือนกันหมด)

ตารางที่ 6–8 เปรียบเทียบค่าความเหมาะ 3 วิธี: มาตรฐาน ลำดับคุณภาพ และลำดับรวม

		a.s 4	
ฟังก์ชัน	ค่าความเหมาะ	ค่าความเหมาะแบบ	ค่าความเหมาะแบบ
	มาตรฐาน	ลำดับคุณภาพ	ลำดับรวม
 ภูเขาเรียบ	14	12	12
ภูเขามีคูน้ำล้อม	155	75	15

ในจำนวนการทดลอง 1,000 ครั้งโดยใช้ลำดับรวมนั้น ครั้งที่ดีที่สุดโครโมโซม 5-5 ถูกผลิตใน รุ่นที่ 7 ดังแสดงในตารางที่ 6–9 ต่อไปนี้

ตารางที่ 6–9 ผลการทดลองดีสุดที่ผลิตโครโมโซมดีสุดได้ในรุ่นที่ 7 โดยลำดับรวม					
รุ่นที่ 0:		• 1-1 กลายพันธ์เป็น 2	-1		
โครโมโซม	คุณภาพ				
1-1	1				
รุ่นที่ 1:		• การกลายพันธ์ผลิตไ	ด้ 3-1 ส่วนการไขว้		
โครโมโซม	คุณภาพ	เปลี่ยนไม่ได้ลูกตัวให	หม่เพราะยืนตัวที่สอง		
2-1	2	เหมือนกัน			
1-1	1				
รุ่นที่ 2:		• การกลายพันธ์ผลิตไ	ดั 4-1 และ 2-2 ส่วน		
โครโมโซม	คุณภาพ	การไขว้เปลี่ยนยังคงไ	ไม่เกิดผล		
3-1	3				
2-1	2				
1-1	1				
รุ่นที่ 3:		<ul> <li>การกลายพันธุ์ผลิต</li> </ul>	ได้โครโมโซมใหม่ 3		
โครโมโซม	คุณภาพ	เส้นคือ 5-1, 1-2,	2-3 ส่วนการไขว้		
4-1	4	เปลี่ยนของ 2-2 กับ	4-1 ผลิตได้ 2-1 กับ		
3-1	3		ลี่ยนของคู่อื่นซ้ำกับ		
1-1	1	โครโมโซมที่ผลิตได้	ก่อนมัน		
2-2	0	โครโมโซม	คุณภาพ		
		5-1	5		
		1-2	2		
		2-3	0		
		2-1	2		
		4-2	0		
รุ่นที่ 4:		<ul> <li>การกลายพันธุ์ผลิตได</li> </ul>			
โครโมโซม	คุณภาพ	ส่วนการไขว้เปลี่ยนผ	ลิต 2-1, 1-1, 5-2,		
5-1	5	3-2, 5-3			

โครโมโซม

6-1

3-2

2-2

คุณภาพ

4

0

3-1

1-2

2-3

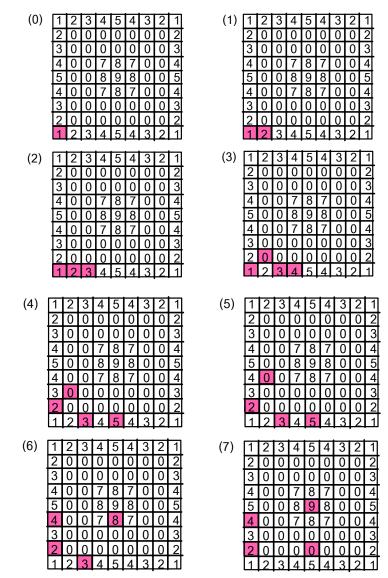
4

2

0

548 : 9:05 PM boonserm.k@chula.ac.th		6 การเรียนรู้ของเครื่อง 133		
		2-4	0	
		2-1	2	
		1-1	1	
		5-2	0	
		3-2	0	
. <u> </u>		5-3	0	
รุ่นที่ 5:		• ที่จุดนี้เกิดการไขว้เ	เปลี่ยนของ	5-1 กับ
โครโมโซม	คุณภาพ	2-4 ได้ 5-4 ซึ่งเป็น	โครโมโซมท์	ี่ดีในรุ่น
5-1	5	หน้า		
3-1	3			
1-2	2			
2-4	0			
รุ่นที่ 6:		• และในท้ายที่สุด 5-4	กลายพันธุ์เป็	ใน 5-5
โครโมโซม	คุณภาพ			
5-4	8			
1-4	4			
3-1	3			
1-2	2			
รุ่นที่ 7:				
โครโมโซม	คุณภาพ			
5-5	9			
1-4	4			
1-2	2			
5-2	0			

ด้านล่างนี้แสดงการค้นหาคำตอบโดยจีเอ โดยแสดงเฉพาะโครโมโซมที่ถูกเลือกในแต่ละรุ่น



รูปที่ 6–6 การค้นหาโดยจีเอในปัญหาภูเขามีคูน้ำล้อม

จากรูปจะเห็นได้ว่าในรุ่นที่ 3 โครโมโซมที่คุณภาพเป็น 0 สามารถถูกเลือกได้โดยค่า ความเหมาะแบบลำดับรวมและจะเห็นการเคลื่อนที่ของโครโมโซมจากรุ่นที่ 1 ถึง 4 ว่า โครโมโซมค่อยๆ ขยับตัวไปยังจุดสูงสุดเฉพาะที่ซึ่งมีคุณภาพเท่ากับ 5 และจะเห็นการ เคลื่อนที่ของโครโมโซมที่มีคุณภาพเท่ากับ 0 ที่ค่อยๆ ขยับออกจากจุดสูงสุดเฉพาะที่ทีละ

น้อย จนกระทั่งในรุ่นที่ 5 เมื่ออยู่ในตำแหน่งที่เหมาะสมและเกิดการไขวัเปลี่ยนกับจุดสูงสุด เฉพาะที่แล้วสามารถทะลุผ่านคูน้ำเข้าไปยังภายในคูได้ แล้วเปลี่ยนเป็นจุดสูงสุดในที่สุด

จากรูปแสดงการทำงานของจีเอ เราสามารถเห็นได้ว่าการค้นหาโดยทั่วไปมักจะพยายาม หลีกเลี่ยงจุดดีสุดเฉพาะที่ แต่การทำงานของจีเอใช้วิธีการที่ต่างไป โดยการผลิตโครโมโซมที่ เป็นค่าดีสุดเฉพาะที่จากนั้นจึงใช้ความหลากหลายเพื่อเป็นส่วนประกอบของค่าความเหมาะ แล้วผลิตโครโมโซมที่อยู่ห่างออกจากค่าดีสุดเฉพาะที่ หากมีโครโมโซมอยู่ในจุดดีสุดเฉพาะที่ ทุกจุดแล้ว ก็มีโอกาสที่โครโมโซมเหล่านี้จะหาทางไปยังจุดดีสุดวงกว้าง (global optimum) ได้ในที่สุด

# 6.2 การเรียนรู้โดยการจำ

การเรียนรู้โดยการจำ (rote learning) เป็นการเรียนรู้แบบที่ง่ายที่สุดของกระบวนการเรียนรู้ ทั้งหลาย โดยเมื่อพบความรู้หรือข้อเท็จจริงใหม่ ๆ ก็เก็บไว้ในหน่วยความจำ เวลาที่ต้องการ ใช้ก็เพียงแค่ดึงความรู้นี้มาใช้ ถ้าเรามองว่าระบบปัญญาประดิษฐ์มีหน้าที่รับอินพุต (X1,...,Xn) แล้วทำการหาเอาต์พุต (Y1,...,Yn) = f(X1,...,Xn) โดยที่ f เป็นฟังก์ชันใด ๆ ใน การคำนวณเอาต์พุตหรืออาจเป็นการอนุมานหาค่าเอาต์พุตจากอินพุตก็ได้ ดังนั้นการเรียนรู้ โดยการจำก็คือการเก็บคู่ลำดับ [(X1,...,Xn),(Y1,...,Yn)] ไว้ในหน่วยความจำ หลังจากนั้น เมื่อเราต้องการหา f(X1,...,Xn) ใหม่ก็ทำโดยการดึง (Y1,...,Ym) จากคู่ลำดับนี้เท่านั้นโดย ไม่ต้องคำนวณหรืออนุมานซ้ำอีกครั้งซึ่งโดยมากจะเสียตันทุนและเวลาสูง

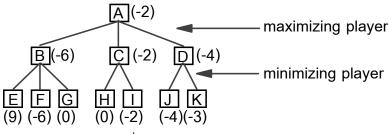
จะเห็นได้ว่าแนวคิดนี้ง่ายแต่ไม่ได้หมายความว่าการเรียนรู้นี้จะไม่มีประสิทธิภาพ มนุษย์ เราก็เรียนรู้โดยการจำด้วยเช่นกันหรือซอฟต์แวร์ในปัจจุบันหลายตัวก็สามารถจำชื่อไฟล์ที่ ผู้ใช้ใช้งานครั้งล่าสุดได้และช่วยให้การเปิดไฟล์ทำได้ง่ายขึ้นมีประโยชน์ในการใช้งานจริง

ในการเรียนรู้โดยการจำนี้ สิ่งที่เราต้องพิจารณาเพิ่มเติมได้แก่ (1) การจัดการ หน่วยความจำ (memory organization) ที่ต้องมีประสิทธิภาพสามารถดึงความรู้ที่เก็บไว้ได้ อย่างรวดเร็ว (2) ความเสถียรภาพของสภาพแวดล้อมต้องไม่เปลี่ยนแปลงอย่างรวดเร็วจน ส่งผลให้ความรู้ที่เก็บไว้ไม่ถูกต้องเมื่อเวลาเปลี่ยนไป (3) ความสมดุลย์ระหว่างการคำนวณ ใหม่กับการจัดเก็บ ต้องมีสมดุลย์ที่ดีไม่จัดเก็บมากไปจนทำให้การค้นคืนคู่ลำดับที่จัดเก็บมี ประสิทธิภาพต่ำ ส่งผลให้ประสิทธิภาพโดยรวมลดลงเพราะเสียเวลามากไปเพื่อตรวจสอบว่า เป็นความรู้ที่อยู่ในหน่วยความจำหรือไม่ ดังนั้นควรเลือกจำเฉพาะความรู้ที่ใช้บ่อย

แม้ว่าแนวคิดนี้จะง่ายแต่หากใช้ได้ตรงกับงานประยุกต์หนึ่งๆ ก็จะส่งผลให้ประสิทธิภาพ ของระบบเพิ่มขึ้นได้อย่างดี ดังเช่นที่จะแสดงในการเรียนรู้โดยการจำของโปรแกรม เชกเกอรส์ (checkers) ของ Samuel เชกเกอรส์²เป็นเกมที่เล่นให้เก่งยากและการพัฒนา โปรแกรมเชกเกอรส์ให้เล่นแข่งชนะมนุษย์ก็ไม่ง่าย ตาเดินที่เป็นไปได้ทั้งหมดของเชกเกอรส์ มีประมาณ 10 ° ตาเดิน ทำให้การสร้างตาเดินทั้งหมดโดยโปรแกรมก่อนที่จะตัดสินใจว่าจะ เลือกตาเดินต่อไปอย่างไรไม่สามารถทำได้อย่างรวดเร็วโดยคอมพิวเตอร์ประสิทธิภาพไม่สูง นัก ดังนั้นโปรแกรมเล่นเกมประเภทนี้จะสร้างตาเดินได้เท่าที่เวลาอำนวย เช่นถ้าต้องเดิน หมากภายใน 1 นาที โปรแกรมสร้างตาเดินที่เป็นไปได้เท่าไรก็เท่านั้น แล้วเลือกจากตาเดิน

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup> เป็นเกมคล้ายกับหมากฮอสไทย แต่มีจำนวนเบี้ยแต่ละฝ่าย 12 ตัว

การค้นหา ต้นไม้เกมน้อย สุดมากสุด ที่สร้างได้ ลักษณะของอัลกอริทึมประเภทนี้เป็นการค้นหาแบบหนึ่งซึ่งมีผู้เล่นสองฝ่ายคือ โปรแกรมกับฝ่ายตรงข้าม อัลกอริทึมที่นิยมใช้ในเกมประเภทนี้ก็คือ *การค้นหาต้นไม้เกม* <u>น้อยสุดมากสุด (minimax game-tree search)</u> ดังแสดงในรูปที่ 6–7



รูปที่ 6–7 ตันไม้เกมน้อยสุดมากสุด

การค้นหาต้นไม้เกมน้อยสุดมากสุดแตกต่างจากการค้นหาในปริภูมิสถานะทั่วไป ที่ต้นไม้ เกมมีผู้สร้างสถานะในต้นไม้ 2 คนคือ ผู้เล่นฝ่ายทำมากสุด (maximizing player) โดยทั่วไป คือโปรแกรมและผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุด (minimizing player) หรือฝ่ายตรงข้าม ในรูปสถานะ A เป็นสถานะเริ่มต้น (แทนการจัดเรียงตัวหมากบนกระดานหนึ่งๆ) สมมติว่า A มีสถานะลูกคือ B, C และ D การสร้างสถานะลูกทำโดยการเดินหมากทุกรูปแบบที่เป็นไปได้ และผู้เล่นที่ทำ หน้าที่สร้างสถานะลูกคือผู้เล่นฝ่ายทำมากสุด จากสถานะ B, C และ D ผู้เล่นฝ่ายตรงข้าม หรือผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุดจะสร้างสถานะลูกทั้งหมดของ B, C และ D ได้เป็น E, F,..., K ในทางปฏิบัติโปรแกรมจะทำหน้าที่คำนวณสถานะทั้งหมดด้วยตัวเอง

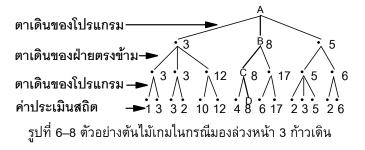
ตัวเลขที่สถานะแต่ละตัวแสดงค่าความดีของสถานะนั้น ๆ ค่าเหล่านี้เป็นค่าของผู้เล่นฝ่าย ทำมากสุด ถ้าค่ามากแสดงว่าโอกาสชนะของผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดมีมาก แต่ถ้าน้อยแสดงว่าผู้ เล่นฝ่ายทำมากสุดมีโอกาสชนะน้อย ดังนั้นหน้าที่ของผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดคือพยายามทำให้ ตัวเลขเหล่านี้มีค่ามากโดยเลือกเส้นทางที่จะทำให้ค่าสูงสุด ตัวเลขเหล่านี้แบ่งเป็น 2 จำพวก คือ (1) ตัวเลขที่สถานะปลายต้นไม้ (ใบ) (9, -6, 0,..., -3) และ (2) ตัวเลขที่สถานะเริ่มต้น และสถานะภายในต้นไม้ เราเรียกว่าตัวเลขที่ปลายต้นไม้ว่า ค่าประเมินสถิต (static evaluation value) ค่าเหล่านี้เป็นค่าฮิวริสติกที่วัดค่าความดีของการจัดเรียงตัวหมากบน กระดานว่าโอกาสชนะของผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดมีมากแค่ไหน ค่าประเมินสถิตนี้วัดจาก จำนวนเบี้ยของเราว่ามากกว่าของฝ่ายตรงข้ามมากน้อยแค่ไหน จำนวนขุน (king) ของเรามี มากกว่าฝ่ายตรงข้ามแค่ไหน ตำแหน่งของตัวหมากของเราอยู่ในตำแหน่งที่ได้เปรียบฝ่าย ตรงข้ามมากน้อยแค่ไหน เป็นต้น

ตัวเลขที่สถานะเริ่มต้นและสถานะภายในต้นไม้เรียกว่า ค่าแบ็คอัพ (backup value) เป็น ค่าที่ได้จากการส่งค่าประเมินสถิตจากด้านล่างย้อนกลับขึ้นไปทางด้านบนทีละระดับ ในการ คำนวณค่าแบ็คอัพนั้นจะพิจารณาเป็น 2 กรณีคือ (1) กรณีที่ผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุดเป็นผู้สร้าง สถานะลูก ค่าแบ็คอัพของสถานะพ่อแม่จะเป็นค่าต่ำสุดในจำนวนค่าทั้งหมดของสถานะลูก (2) กรณีที่ผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดเป็นผู้สร้างสถานะลูก ค่าแบ็คอัพของสถานะพ่อแม่จะเป็น ค่าสูงสุดในจำนวนค่าทั้งหมดของลูก เช่นกรณีการคำนวณค่าแบ็คอัพของสถานะ B ซึ่งเป็น กรณีที่ (1) นั้น ค่าของ B จะเท่ากับ min{9,-6,0} = -6 กรณีการคำนวณค่าแบ็คอัพของ สถานะ A ซึ่งเป็นกรณีที่ (2) นั้น ค่าของ A จะเท่ากับ max{-6,-2,-4} = -2 เนื่องจากค่าใน ต้นไม้เป็นค่าที่แสดงโอกาสที่ผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดมีโอกาสชนะ ดังนั้นผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดจึง ต้องพยายามทำให้ค่าที่ได้มีค่ามากสุด ส่วนผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุดมีหน้าที่สกัดกั้นไม่ให้ผู้เล่น ฝ่ายทำมากสุดมีโอกาสชนะ ดังนั้นจึงต้องพยายามทำให้ค่าที่ได้มีค่าน้อยสุด และเป็นที่มา ของชื่ออัลกอริทึมนี้

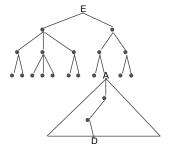
จากตัวอย่างในรูปด้านบน เมื่อผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดจะเลือกตาเดินก็ควรเลือกเส้นทาง ตามค่าแบ็คอัพ กล่าวคือเมื่ออยู่ที่สถานะ A ควรเลือกตาเดินไปยังสถานะ C ซึ่งคาดว่า หลังจากนั้นฝ่ายผู้เล่นทำน้อยสุดน่าจะเดินไปยัง I สังเกตว่าในจำนวนสถานะทั้งหมดค่าที่ มากสุดคือ 9 ของสถานะ E แต่อย่างไรก็ดีผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดไม่มีโอกาสที่จะได้ค่าแบ็คอัพ เป็น 9 ได้ แม้ว่าตนเองจะเดินจากสถานะ A ไปยัง B เพราะว่ามีผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุด พยายามขัดขวางให้ค่าที่ได้มีค่าน้อยสุด ถ้าผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดเดินมายังสถานะ B ผู้เล่น ฝ่ายทำน้อยสุดก็จะเดินไปยัง F ทำให้โอกาสชนะของผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดเหลือ -6 (อย่าลืม ว่าตัวเลขในตันไม้นี้เป็นค่าที่แสดงโอกาสชนะของผู้เล่นฝ่ายทำมากสุดเท่านั้น) ในรูปที่ 6–7 นั้นแสดงการคันหาที่มองล่วงหน้า 2 ก้าวเดิน (2 moves look-ahead)

ค่าแบ็คอัพที่คำนวณได้ของสถานะ A นี้จะไม่เท่ากับค่าประเมินสถิตของ A เนื่องจากว่า ถ้าเราวัดค่าประเมินสถิตก็คือการคำนวณค่าฮิวริสติกของ A โดยตรงโดยดูที่ตัวหมาก ณ สถานะ A แต่ค่าแบ็คอัพของ A คือการมองล่วงหน้าต่อจากนี้อีก 2 ก้าวเดินในทุกเส้นทาง แล้วคำนวณเส้นทางที่น่าจะเป็นที่สุด (เส้นทางที่ผู้เล่นทั้งสองเลือกตาเดินได้ดีที่สุด) แล้วส่ง ค่าประเมินสถิตที่ปลายตันไม้ย้อนกลับมาที่สถานะ A ดังนั้นค่าแบ็คอัพจะมีความถูกต้อง แม่นยำมากกว่าค่าประเมินสถิตโดยตรงของ A

ค่าแบ็คอัพที่ได้จากการมองล่วงหน้า 2 ก้าวเดินมีความแม่นยำมากกว่าค่าประเมินสถิต ในทำนองเดียวกันค่าแบ็คอัพที่ได้จากการมองล่วงหน้า 3 ก้าวเดินก็ย่อมมีความแม่นยำ มากกว่ามองล่วงหน้า 2 ก้าวเดิน ยิ่งเราเพิ่มการมองล่วงหน้าได้ลึกเท่าไร ความแม่นยำของ ค่าแบ็คอัพที่คำนวณได้ก็ยิ่งสูงขึ้นเท่านั้น และถ้าเราสามารถมองล่วงหน้าจนถึงสถานะที่จบ เกม ค่าที่ได้ก็จะถูกต้องสมบูรณ์ อย่างไรก็ดีในทางปฏิบัติเราไม่สามารถมองล่วงหน้าจนจบ เกมได้เนื่องจากข้อจำกัดด้านเวลา โปรแกรมจะเดินตัวหมากได้เก่งถ้าสามารถมองล่วงหน้า ได้ลึกมากๆ



การเพิ่มความสามารถของโปรแกรมสามารถทำได้โดยการเพิ่มจำนวนก้าวเดินที่จะมอง ล่วงหน้า เพราะยิ่งมองล่วงหน้าได้ลึกค่าแบ็กอัพก็จะถูกต้องมากขึ้น และดังเช่นที่กล่าวแล้ว ว่าจากข้อจำกัดเรื่องเวลาที่โปรแกรมสามารถใช้ได้ การกระจายสถานะเพิ่มขึ้นจึงไม่สามารถ ทำได้ แต่อย่างไรก็ดีโดยการใช้การเรียนรู้โดยการจำจะสามารถเพิ่มความสามารถของ โปรแกรมให้เสมือนกับว่าโปรแกรมมองล่วงหน้าได้มากขึ้น เราใช้การเรียนรู้โดยการจำ เพื่อที่จะเก็บคู่ลำดับค่าแบ็คอัพของสถานะเริ่มต้น เช่นในรูปที่ 6–8 หลังจากที่เราได้ค้นหา ล่วงหน้า 3 ก้าวเดินและพบว่าค่าแบ็กอัพของ A เท่ากับ 8 แล้ว เราจะจำคู่ลำดับ [A,8] ไว้ใน หน่วยความจำ เมื่อ A ถูกพบอีกครั้งที่ปลายของต้นไม้เกมต้นอื่นในการเล่นครั้งใหม่ เราจะ ไม่ต้องหาค่าประเมินสถิตของ A แต่จะนำค่าแบ็กอัพของ A มาใช้แทน การนำเอาค่าแบ็คอัพ มาใช้แทนที่จะคำนวณค่าประเมินสถิตขะใช้เวลานานกว่าแล้ว ยังส่งผลดีอีกประการที่สำคัญดังแสดงรูปที่ 6–9 ซึ่งแสดงต้นไม้เกมต้นหนึ่งที่มี E เป็นสถานะแรกและมีสถานะที่ปลายต้นไม้สถานะหนึ่ง คือ A



รูปที่ 6–9 การเรียนรู้โดยการจำเพิ่มประสิทธิภาพของการค้นหา

ด้วยการใช้ค่าแบ็คอัพของ A แทนที่จะใช้ค่าประเมินสถิตก็เสมือนกับว่าที่จุด A นี้ได้รวม การค้นหาอีก 3 ก้าวเดินล่วงหน้าเข้าไว้ด้วย ดังนั้นที่ E แม้ว่าด้วยข้อจำกัดทางเวลาทำให้เรา ค้นหาได้เพียง 3 ก้าวเดินล่วงหน้า แต่ก็เสมือนกับว่าในเส้นทางที่รวม A จะเป็นการค้นหา ล่วงหน้าถึง 6 ก้าวเดินล่วงหน้า และด้วยการจำคู่ลำดับระหว่างสถานะกับค่าแบ็คอัพไว้ จำนวนมากก็จะทำให้การค้นหาเพิ่มจำนวนก้าวเดินล่วงหน้าเป็น 3, 6, 9, ... ตามลำดับ ซึ่ง ส่งผลให้ประสิทธิภาพของโปรแกรมเพิ่มขึ้น

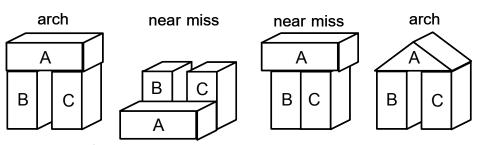
ตัวอย่างนี้แสดงให้เห็นการประยุกต์ใช้การเรียนรู้โดยการจำที่ส่งผลให้ประสิทธิภาพของ งานที่กระทำดีขึ้นอย่างชัดเจน และโปรแกรมเรียนรู้การเล่นเกมเชกเกอรส์นี้ยังมีการจัดการ หน่วยความจำอย่างประหยัดโดยจัดเก็บเฉพาะตำแหน่งตัวหมากบนกระดานของผู้เล่นฝ่าย ทำมากสุดฝ่ายเดียว และเมื่อจะใช้กับผู้เล่นฝ่ายทำน้อยสุดก็สลับตำแหน่งของตัวหมากกลับ ด้านกันเท่านั้น นอกจากนั้นยังมีการทำดัชนีเพื่อดึงตำแหน่งตัวหมากบนกระดานให้ได้อย่าง รวดเร็วโดยใช้คุณสมบัติของกระดาน เช่นจำนวนตัวหมาก การมีหรือไม่มีขุน เพื่อใช้เป็น ดัชนี และยังได้จัดการปัญหาความสมดุลย์ระหว่างการจัดเก็บกับการคำนวณใหม่โดยใช้วิธีที่ เรียกว่าการแทนที่ตัวที่ถูกใช้น้อยสุด (least recently used replacement) วิธีนี้พยายามจะ ไม่จัดเก็บคู่ลำดับให้มากมายเกินไปเพราะจะทำให้การค้นคืนคู่ลำดับใช้เวลามาก โดย กำหนดจำนวนคู่ลำดับที่จะจำเป็นค่าคงที่ค่าหนึ่ง เช่น 100,000 คู่ลำดับ จากนั้นคู่ลำดับใดที่ ถูกใช้น้อยสุด (เมื่อจำไว้แล้วถูกพบในต้นไม้เกมอื่นน้อยสุด) จะถูกลบออกจากหน่วยความจำ แล้วแทนที่ด้วยคู่ลำดับใหม่ตัวอื่น วิธีนี้ทำโดยกำหนดอายุให้กับคู่ลำดับแต่ละคู่และทุกครั้งที่ คู่ลำดับอื่นทุกตัวในหน่วยความจำจะถูกบวกเพิ่ม 1 หน่วย จากนั้นตัวที่มีอายุมากสุดจะ ถูกลบออกจากหน่วยความจำ

# 6.3 การเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความแตกต่าง

การเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความแตกต่าง (learning by analyzing differences) ถูกพัฒนา โดย Winston ในปีคศ. 1975 [Winston, 1992] แม้ว่าจะเป็นวิธีการเรียนรู้ที่ค่อนข้างเก่ามาก แล้วก็ตาม แต่ว่าแนวคิดต่างๆ สามารถนำไปใช้ในการเรียนรู้แบบใหม่ๆ ได้อย่างดี ในที่นี้จึง ยกวิธีการเรียนรู้แบบนี้มาเพื่อศึกษาแนวคิดของการเรียนรู้เชิงอุปนัย การเรียนรู้โดยการ วิเคราะห์ความแตกต่างนี้ใช้เรียนรู้มโนทัศน์ทางโครงสร้าง (structural concept) ในโดเมน ปัญหาโลกของบล็อก เช่น arch, tent หรือ house เป็นต้น วิธีการเรียนรู้นี้จะวิเคราะห์ความ แตกต่างที่ปรากฏในลำดับของตัวอย่างที่ผู้สอนป้อนให้ โดยตัวอย่างสอน (training example) มี 2 ประเภทคือ ตัวอย่างบวก (positive example) และตัวอย่างลบ (negative example) ตัวอย่างบวกก็จะเป็นบ้านหลังที่หนึ่ง บ้านหลังที่สอง เป็นต้น ตัวอย่างลบคือตัวอย่าง ที่ไม่ถูกต้อง เช่นจะสอน house ตัวอย่างลบก็จะเป็นบ้านหลังที่หนึ่ง บ้านหลังที่สอง เป็นต้น ตัวอย่างลบคือตัวอย่าง ที่ไม่ถูกต้อง เช่นจะสอน house ตัวอย่างลบก็จะเป็นเต้นท์หลังที่หนึ่ง โรงเรียนหลังที่หนึ่ง เหล่านี้เป็นต้น

ตัวอย่างบวก และ ตัวอย่างลบ

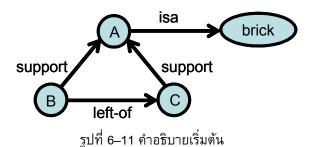
สำหรับการเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความแตกต่างนี้ ตัวอย่างลบที่ผู้สอนให้จะต้องเป็น ตัวอย่างลบแบบที่เรียกว่า พลาดน้อย (near miss) กล่าวคือตัวอย่างลบแบบพลาดน้อยนี้จะ ต่างจากตัวอย่างบวกเพียงเล็กน้อย เช่นจะสอน house ตัวอย่างลบแบบพลาดน้อยก็จะเป็น บ้านที่ขาดประตู หรือบ้านที่ไม่มีหลังคา เป็นต้น การเรียนรู้แบบนี้ผู้สอนจะจัดเตรียมลำดับ ของตัวอย่างไว้ค่อนข้างดีเพื่อให้โปรแกรมเรียนรู้สามารถวิเคราะห์ความต่างของตัวอย่าง บวกกับตัวอย่างลบแบบพลาดน้อย ด้านล่างนี้ยกตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ arch ซึ่งมี ลำดับของตัวอย่างที่จะสอนดังแสดงในรูปที่ 6–10



รูปที่ 6–10 ตัวอย่างบวกและตัวอย่างลบแบบพลาดน้อยของ arch

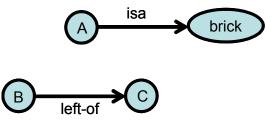
ในรูป 'arch' และ 'near miss' หมายถึงตัวอย่างบวกและตัวอย่างลบแบบพลาดน้อย ตามลำดับ จากตัวอย่างที่ให้ทั้งสี่ตัวนี้ โปรแกรมจะเรียนรู้ว่าอะไรคือ arch เมื่อเราดูตัวอย่าง ข้างต้น เราจะพอเข้าใจได้ว่าตัวอย่างบวกตัวแรกบอกว่า arch คือสิ่งที่ประกอบด้วยอิฐ (brick) แนวตั้ง 2 ก้อนและอิฐแนวนอน 1 ก้อนที่ถูกรองรับด้วยอิฐแนวตั้ง ตัวอย่างที่สอง อธิบายสิ่งที่ไม่ใช่ arch ว่าคือสิ่งที่ประกอบด้วยอิฐแนวตั้ง 2 ก้อนและอิฐแนวนอนซึ่งไม่ถูก รองรับด้วยอิฐแนวตั้ง ตัวอย่างที่ 3 และ 4 แสดงตัวอย่างของ arch และสิ่งที่ไม่ใช่ตามลำดับ โปรแกรมเรียนรู้นี้ใช้การแทนความรู้เพื่อแสดงมโนทัศน์ในรูปของข่ายงานความหมาย (semantic network) การแทนความรู้แบบนี้จะประกอบด้วยบัพ (node) และเส้นเชื่อม (link) บัพแสดงวัตถุและเส้นเชื่อมแทนความสัมพันธ์ระหว่างวัตถุในโดเมนนั้น

จากตัวอย่างบวกตัวที่หนึ่ง โปรแกรมจะสร้างคำอธิบายเริ่มต้น (initial description) ของ มโนทัศน์ดังรูปที่ 6–11



บัพ A มีเส้นเชื่อม isa แสดงความสัมพันธ์ว่า A เป็น brick และเส้นเชื่อมจาก B และ C ไป A คือ support แสดงความสัมพันธ์ว่า B และ C รองรับ A และมีเส้นเชื่อม left-of แสดง ว่า B อยู่ด้านซ้ายของ C ส่วนเส้นเชื่อมอื่นๆ ที่ไม่เกี่ยวข้องโดยตรงกับ concept ขอละไว้ใน ที่นี้ เช่นเส้นเชื่อม isa จาก B ไปยังบัพ brick เป็นต้น

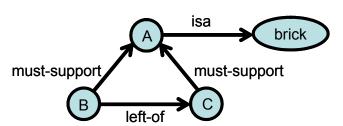
จากตัวอย่างลบแบบพลาดน้อยตัวที่สอง โปรแกรมสร้างคำอธิบายของตัวอย่างลบได้ดัง รูปที่ 6–12



รูปที่ 6–12 คำอธิบายของตัวอย่างตัวที่สอง

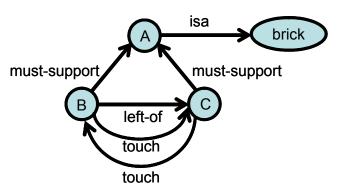
ที่จุดนี้โปรแกรมจะวิเคราะห์หาความแตกต่างของตัวอย่างที่ถูกกับที่ผิดโดยการจับคู่บัพ และเส้นเชื่อม และพบว่าเส้นเชื่อม support ซึ่งต่างกันในตัวอย่างทั้งสองจำเป็นสำหรับ มโนทัศน์ arch โปรแกรมจึงใส่เงื่อนไขเพิ่มเข้าไปในคำอธิบายในรูปที่ 6–11 โดยใช้เส้นเชื่อม ใหม่ชื่อ must-support แทนที่เส้นเชื่อมเดิมดังแสดงในรูปที่ 6–13 เราเรียกคำอธิบายใหม่ที่ ได้นี้ว่า โมเดลระหว่างวิวัฒนาการ (evolving model) ในกรณีนี้ตัวอย่างลบให้ข้อมูลสำหรับ การใช้ฮิวริสติกเส้นเชื่อมจำเป็น (require-link heuristic) ที่ใส่เงื่อนไขที่มากขึ้นในเส้นเชื่อม เดิม เราเรียกการทำเช่นนี้ว่าเป็นฮิวริสติกแบบหนึ่งเนื่องจากว่าเป็นการคาดคะเนจากเหตุผล ของความแตกต่างระหว่างตัวอย่างที่น่าจะเป็น แต่ก็อาจไม่ถูกต้องเสมอไปก็เป็นได้ ในกรณี นี้ตัวอย่างลบแบบพลาดน้อยเป็นตัวอย่างที่ให้ข้อมูลสำหรับการแจงจำเพาะของ มโนทัศน์ (specialization of concept) ซึ่งหมายถึงว่าคำอธิบายของมโนทัศน์จะถูกทำให้ แคบลง มีเงื่อนไขมากขึ้น ตรงกับตัวอย่างจำนวนน้อยลง

การแจง จำเพาะของ มโนทัศน์



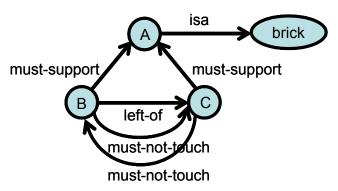
รูปที่ 6–13 โมเดลระหว่างวิวัฒนาการ

จากตัวอย่างลบตัวที่สาม โปรแกรมสร้างคำอธิบายของตัวอย่างลบได้ดังรูปที่ 6–14



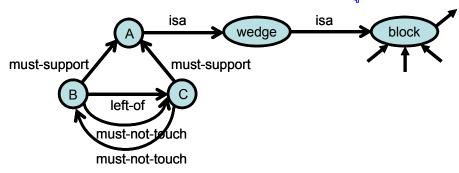
รูปที่ 6–14 คำอธิบายของตัวอย่างลบตัวที่สาม

โปรแกรมหาความแตกต่างระหว่างคำอธิบายของตัวอย่างที่สามกับโมเดล พบว่ามีเส้น เชื่อม touch อยู่ในตัวอย่างลบซึ่งไม่มีในโมเดล ดังนั้นโปรแกรมจึงเพิ่มเส้นเชื่อมเข้าไปใน โมเดลและปรับโมเดลใหม่ได้ดังรูปที่ 6–15 ในกรณีนี้ตัวอย่างลบให้ข้อมูลสำหรับฮิวริสติก เส้นเชื่อมห้าม (forbid-link heuristic)



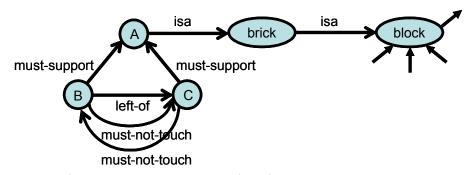
รูปที่ 6–15 โมเดลหลังรับตัวอย่างตัวที่สาม

จากตัวอย่างบวกตัวที่สี่ โปรแกรมสร้างคำอธิบายของตัวอย่างได้ดังรูปที่ 6–16



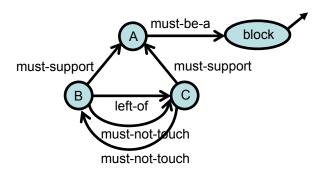
รูปที่ 6–16 คำอธิบายของตัวอย่างบวกตัวที่สี่

สมมติว่าเรามีความสัมพันธ์ของต้นไม้จำแนกประเภท (classification tree) ว่าวัตถุ หนึ่งๆ จัดอยู่ในประเภทอะไรในฐานความรู้ของเราด้วย เช่นในที่นี้ wedge จัดเป็นวัตถุหนึ่ง ในประเภทของ block ในทำนองเดียวกัน brick ก็จัดเป็นวัตถุหนึ่งในประเภทของ block ด้วย โมเดลของเราในรูปที่ 6–15 เมื่อนำมาเขียนใหม่ให้รวมความสัมพันธ์ของต้นไม้จำแนก ประเภทเข้าไปด้วยก็จะได้ดังรูปที่ 6–17



รูปที่ 6–17 โมเดลหลังรับตัวอย่างตัวที่สามที่รวมต้นไม้จำแนกประเภทด้วย

เมื่อนำโมเดลเปรียบเทียบกับคำอธิบายตัวอย่างที่สี่ข้างต้นจะพบว่ามีความแตกต่างกันที่ brick กับ wedge และทั้งคู่ต่างก็เป็นวัตถุในประเภทของ block ดังนั้นเราจึงแทนที่ brick ด้วยประเภทที่สูง (กว้าง) กว่าคือ block ได้เป็นโมเดลในรูปที่ 6–18 เราเรียกฮิวริสติกแบบนี้ ว่าฮิวริสติกปืนตันไม้ (climb-tree heuristic)



รูปที่ 6–18 โมเดลเมื่อรับตัวอย่างครบทุกตัว

ในกรณีที่เราไม่มีต้นไม้จำแนกประเภท โปรแกรมจะสร้างประเภทใหม่คือ "brick-orwedge" ขึ้นมาเพื่อใช้แทนบัพ block ในรูปที่ 6–18 เราเรียกฮิวริสติกแบบนี้ว่าฮิวริสติก ขยายเซต (enlarge-set heuristic) และถ้าหากว่าในกรณีที่เราไม่มีวัตถุอื่นอยู่ในโดเมนนี้อีก เลยที่นอกเหนือจาก brick และ wedge เราก็สามารถตัดเส้นเชื่อม isa ออกได้เลยเพื่อเป็น การลดเงื่อนไข และในกรณีนี้เราเรียกฮิวริสติกนี้ว่า ฮิวริสติกตัดเส้นเชื่อม (drop-link heuristic) ในกรณีเหล่านี้ตัวอย่างบวกทำหน้าที่สำหรับการวางนัยทั่วไปของมโนทัศน์ (generalization of concept) ซึ่งหมายถึงว่าคำอธิบายของมโนทัศน์จะถูกทำให้กว้างขึ้น มี เงื่อนไขน้อยลง ตรงกับตัวอย่างจำนวนมากขึ้น

อัลกอริทึมของโปรแกรมเรียนรู้โดยวิเคราะห์ความแตกต่างแสดงในตารางที่ 6–10

การวางนัย ทั่วไปของ มโนทัศน์

#### ตารางที่ 6-10 อัลกอริทึมการเรียนรู้โดยวิเคราะห์ความแตกต่าง

#### Algorithm: Learning by Analyzing Differences

- Near-miss is for specialize model by using
  - require-link heuristic
  - forbid-link heuristic
- Positive example is for generalize mode by using
  - climb-tree heuristic
  - enlarge-set heuristic
  - drop-link heuristic

#### Speicialization algorithm

Specialization to make a model more restrictive by:

- (1) Match the evolving model to the example to establish correspondences among parts.
- (2) Determine whether there is a single, most important difference between the evolving model and the near miss.
  - If there is a single, most important difference,
    - (a) If the evolving model has a link that is not in the near miss, use the require-link heuristic
    - (b) If the near miss has a link that is not in the model, use the forbid-link heuristic
  - Otherwise, ignore the example.

#### Generalization algorithm

Generalization to make a model more permissive by:

- (1) Match the evolving model to the example to establish correspondences among parts.
- (2) For each difference, determine the difference type:
  - If a link points to a class in the evolving model different from the class to which the link points in the example,
    - (a) If the classes are part of a classification tree, use the climb-tree heuristic
    - (b) If the classes form an exhaustive set, use the drop-link heuristic
    - (c) Otherwise, use the enlarge-set heuristic
- (3) If a link is missing in the example, use the droplink heuristic
- (4) Otherwise, ignore the difference.

## 6.4 เวอร์ชันสเปซ

*เวอร์ซันสเปซ (version space)* [Mitchell, 1977] เรียนรู้คำอธิบายที่อธิบายตัวอย่างบวกและ ไม่อธิบายตัวอย่างลบ รูปที่ 6–19 ด้านล่างแสดงตัวอย่างของการเรียนมโนทัศน์ car ซึ่งใช้ การแทนความรู้แบบกรอบ (frame)

Car023					
origin:	Japan				
manufacturer:	Honda				
color:	Blue				
decade:	1970				
type:	Economy				

รูปที่ 6–19 ตัวอย่างบวกของมโนทัศน์ car

กรอบประกอบด้วยชื่อกรอบ ในที่นี้คือ Car023 และสล็อต (slot) ในที่นี้สล็อตมี 5 ตัวคือ origin, manufacture, color, decade และ type ซึ่งแสดงคุณสมบัติทั้งห้าอย่างของรถยนต์ สมมติว่าสล็อตแต่ละตัวมีค่าที่เป็นไปได้ตามตารางที่ 6–11 ด้านล่างนี้

ตารางที่ 6–11 ค่าที่เป็นไปได้ของสล็อตแต่ละตัว

origin	$\in$	{Japan, USA, Britain, Germany, Italy}
manufacturer	€	{Honda, Toyota, Ford, Chrysler, Jaguar, BMW, Fiat}
color	€	{Bule, Green, Red, White}
decade	€	{1950, 1960, 1970, 1980, 1990, 2000}
type	€	{Economy, Luxury, Sports}

การเรียนรู้โดยเวอร์ชันสเปซจะแสดงคำอธิบายมโนทัศน์ในรูปของสล็อตและค่าของสล็อต เช่นถ้าเป็นมโนทัศน์ "Japanese economy car" จะแสดงได้ดังรูปที่ 6–20 โดยที่ x1, x2 และ x3 เป็นตัวแปรสามารถถูกแทนด้วยค่าคงที่ใด ๆ

origin:	Japan
manufacturer:	x1
color:	x2
decade:	x3
type:	Economy

รูปที่ 6–20 มโนทัศน์ "Japanese economy car"

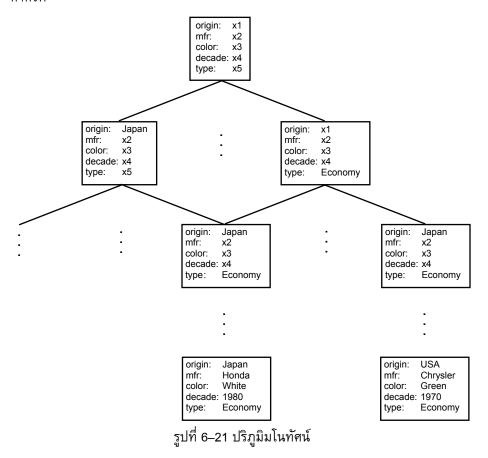
สอดคล้องกับ

มีนัยทั่วไปกว่า และ จำเพาะกว่า ปัญหาการเรียนรู้ที่เราสนใจคือ กำหนดค่าที่เป็นไปได้ของสล็อต ตัวอย่างบวกและ ตัวอย่างลบให้ จงหาคำอธิบายมโนทัศน์ที่สอดคล้องกับ (consistent with) ตัวอย่าง (อธิบาย ตัวอย่างบวกและไม่อธิบายตัวอย่างลบ)

วิธีการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซนี้มองว่าการเรียนรู้คือการค้นหาในปริภูมิค้นหาที่เรียกว่า

<u>ปริภูมิมโนทัศน์ (concept space)</u> ซึ่งเป็นปริภูมิที่มีสมาชิกแต่ละตัวเป็นคำอธิบายในรูปของ
กรอบโดยที่สมาชิกเหล่านี้มีลำดับบางส่วน (partial ordering) ในลำดับนี้สมาชิกตัวที่<u>มีนัย</u>

<u>ทั่วไปกว่า (more general)</u> จะอยู่ด้านบนของสมาชิกตัวที่<u>จำเพาะกว่า (more specific)</u> ดัง
แสดงในรูปที่ 6–21 โดยที่ตัวอักษรเล็ก (x1, x2, x3, x4 และ x5) แสดงตัวแปรซึ่งสามารถ
แทนที่ด้วยค่าคงที่ได้ ส่วนตัวอักษรใหญ่และตัวเลข (เช่น Japan, Economy, 1980) แสดง
ค่าคงที่



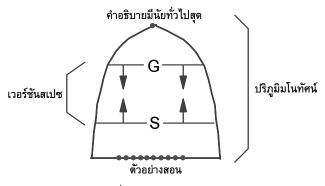
ตัวที่อยู่บนสุดในรูปแสดงม*โนทัศน์มีนัยทั่วไปสุด (most general concept*) ส่วนตัวที่อยู่ ล่างสุดแสดงม*โนทัศน์จำเพาะสุด (most specific concept)* ซึ่งเป็นตัวอย่างหนึ่งๆ และตัวที่ เป็นคำอธิบายมโนทัศน์เป้าหมาย (target concept description) จะอยู่ระหว่างบนสุดกับ ล่างสุด วิธีการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซคือการสร้างเซตย่อยประกอบด้วยสมมติฐาน (hypothesis) ที่อยู่ในปริภูมิมโนทัศน์ที่สอดคล้องกับตัวอย่างสอน และเรียกเซตย่อยนี้ว่า เวอร์ชันสเปซ (version space)

เวอร์ชันสเปซที่สร้างขึ้นนี้จะต้องประกอบด้วยสมมติฐาน (คำอธิบาย) ที่สอดคล้องกับ ตัวอย่างที่เคยพบมาทั้งหมด วิธีการสร้างเวอร์ชันสเปซที่ทำได้วิธีหนึ่งคือการแจงสมาชิกทุก ตัวในปริภูมิมโนทัศน์ แล้วตรวจสอบกับตัวอย่างสอนทุกตัวที่รับเข้ามา หากสมาชิกตัวใดไม่ สอดคล้องกับตัวอย่างก็ตัดทิ้งไป คงไว้เฉพาะตัวที่สอดคล้องเท่านั้น อย่างไรก็ตามปริภูมิมโนทัศน์มีขนาดใหญ่มาก วิธีการนี้จึงไม่มีประสิทธิภาพ ตัวอย่างเช่นในกรณีของปัญหาใน รูปที่ 6–21 เมื่อพิจารณาค่าที่เป็นไปได้ในสล็อตแต่ละตัวตามตารางที่ 6–11 จะเห็นว่าปริภูมิมโนทัศน์มีขนาดเท่ากับ ((5+1)(7+1)(4+1)(6+1)(3+1)) = 6,720 และในกรณีที่จำนวนสล็อต มีมากขึ้นเช่น 10 ตัว และสล็อตแต่ละตัวมีค่าที่เป็นไปได้มากขึ้นเช่น 10 ค่า จะได้ว่าปริภูมิ มโนทัศน์จะยิ่งมีขนาดใหญ่ขึ้นมาก (≈ 2.6 x 10¹0)

วิธีการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซจะใช้วิธีการแทนสเปซด้วยวิธีที่ประหยัดและมีประสิทธิภาพ ในการค้นหามากโดยจะใช้เซตย่อย 2 เซตเรียกว่าเซต G และเซต S

- เซต G ประกอบด้วยคำอธิบายมีนัยทั่วไปสุดที่ยังสอดคล้องกับตัวอย่างที่เคยพบมา ทั้งหมด
- เซต S ประกอบด้วยคำอธิบายจำเพาะสุดที่ยังสอดคล้องกับตัวอย่างที่เคยพบมา ทั้งหมด

เวอร์ชันสเปซจะอยู่ระหว่างเซต G กับ S ดังแสดงในรูปที่ 6–22



รูปที่ 6–22 เวอร์ชันสเปซ

หลักการของเวอร์ชันสเปซคือทุกครั้งที่เราได้รับตัวอย่างบวกตัวใหม่เราจะทำให้ S มีนัยทั่วไป (general) มากขึ้นและทุกครั้งที่ได้รับตัวอย่างลบเราจะทำให้ G จำเพาะ (specific) มากขึ้น จนในที่สุด S และ G ลู่เข้าสู่ค่าเดียวที่เป็นคำอธิบายมโนทัศน์เป้าหมาย อัลกอริทึมการเรียนรู้ของเวอร์ชันสเปซเป็นดังตารางที่ 6–12 นี้

### ตารางที่ 6–12 อัลกอริทึมการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซ

#### Algorithm: Version-Space-Candidate-Elimination

- 1. G := {most general description}
- 2. S := {first positive example}
- Accept a new example E IF E is positive THEN
  - Remove from G any descriptions that do not cover the example.
  - Update S to contain the most specific set of descriptions in the version space that cover the example and the current elements of S.

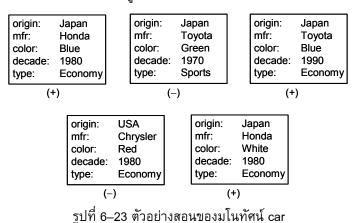
ELSE IF É is negative THEN

- Remove from S any descriptions that cover the example.
- Update G to contain the most genereal set of descriptions in the version space that do not cover the example.
- cover the example.

  4. IF S and G are both singleton sets and S = G THEN
  Output the element
  - ELSE IF S and G are both singleton sets and S<>G THEN examples were inconsistent ELSE goto 3.

## 6.4.1 ตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ car

กำหนดเซตตัวอย่างสอนที่ประกอบด้วยตัวอย่างบวกและตัวอย่างลบดังรูปที่ 6-23 อัลกอริทึมในตารางที่ 6-12 จะเรียนรู้ดังต่อไปนี้



จากตัวอย่างบวก 3 ตัวและตัวอย่างลบ 2 ตัวตามรูปด้านบน เราเริ่มด้วยการสร้าง G
 และ S ตามตัวอย่างแรกได้

$$G = \{(x1,x2,x3,x4,x5)\}$$

S = {(Japan, Honda, Blue, 1980, Economy)}

โดยที่ (x1,x2,x3,x4,x5) เป็นค่าของสล็อตที่ 1, 2, 3, 4, 5 ตามลำดับ

• ตัวอย่างที่ 2 เป็นตัวอย่างลบ ดังนั้นเราทำการแจงจำเพาะของ G เพื่อไม่ให้เวอร์ชัน สเปซอธิบายหรือคลุม (cover) ตัวอย่างลบนี้โดยการเปลี่ยนตัวแปรให้เป็นค่าคงที่

ตัวอย่างที่ 3 เป็นบวก = (Japan, Toyota, Blue, 1990, Economy) เรากำจัดคำอธิบายใน
 G ที่ไม่สุดดุดล้องกับตัวอย่างนี้

$$G = \{(x1,x2,Blue,x4,x5), (x1,x2,x3,x4,Economy)\}$$

และทำการวางนัยทั่วไปของ S ให้รวมตัวอย่างนี้

ที่จุดนี้เราได้เวอร์ชันสเปซที่แสดง "Japanese blue economy car", "blue car" หรือ "Economy car"

• ตัวอย่างที่ 4 เป็นลบ = (USA,Chrysler,Red,1980,Economy)

S = {(Japan,x2,Blue,x4,Economy)}

• ตัวอย่างที่ 5 เป็นบวก = (Japan,Honda,White,1980,Economy)

G = {(Japan,x2,x3,x4,Economy)}

 $S = \{(Japan,x2,x3,x4,Economy)\}$ 

ที่จุดนี้ ได้คำตอบ S=G แสดง "Japanese economy car"

คลุม

#### 6.4.2 ข้อจำกัดของเวอร์ชันสเปซ

ดังที่แสดงในตัวอย่างด้านบนนี้ เวอร์ชันสเปซสามารถเรียนรู้ได้จากตัวอย่างที่สอน อย่างไรก็ ดีเวอร์ชันสเปซก็ยังมีข้อจำกัดดังต่อไปนี้

- อัลกอริทึมเรียนรู้นี้เป็นแบบทำน้อยสุด (least-commitment algorithm) กล่าวคือในแต่ ละขั้นตอนเวอร์ชันสเปซจะถูกตัดเล็มให้เล็กลงน้อยที่สุดเท่าที่เป็นไปได้ ดังนั้น ถึงแม้ว่าตัวอย่างบวกทุกตัวเป็น Japanese cars ก็ตาม อัลกอริทึมก็จะไม่ตัดความ น่าจะเป็นที่มโนทัศน์อาจจะรวม car อื่นๆ ทิ้งจนกระทั่งพบตัวอย่างลบ ซึ่งหมายถึง เวอร์ชันสเปซจะเรียนรู้ไม่สำเร็จถ้าไม่มีตัวอย่างลบเลย
- กระบวนการค้นหาเป็นการค้นหาแนวกว้างแบบทั้งหมด (exhaustive breadth-first search) ซึ่งเห็นได้จากการปรับค่าของเซ็ต G ที่จะทดลองทำที่สล็อตทุกตัวให้ได้ทุก แบบที่เป็นไปได้ ดังนั้นทำให้อัลกอริทึมมีประสิทธิภาพต่ำในกรณีที่ปริภูมิใหญ่มากๆ ซึ่งอาจทำให้ดีขึ้นโดยใช้ฮิวริสติกเข้าช่วยในการค้นหาโดยลองเปลี่ยนตัวแปรเป็นค่าคงที่ ในบางสล็อตที่น่าจะนำไปสู่คำตอบก่อน เป็นตัน
- ประกอบด้วยสมาชิกเพียงตัวเดียวเพราะว่าตัวอย่างบวก 2 ตัวใดๆ มีการ วางนัยทั่วไปเพียงหนึ่งเดียว ดังนั้นเวอร์ชันสเปซจึงไม่สามารถเรียนมโนทัศน์แบบ หรือ' (disjunctive concept) ซึ่งเป็นมโนทัศน์ที่อยู่ในรูปของ or เช่น "Japanese econamy car or Japanese sport car"
- ข้อจำกัดอีกอย่างของเวอร์ชันสเปซคือไม่สามารถจัดการกับตัวอย่างมีสัญญาณรบกวน (noisy example) ซึ่งเป็นตัวอย่างที่มีข้อมูลบางส่วนผิดพลาด เช่นถ้าตัวอย่างตัวที่ 3 ใน รูปที่ 6–23 (Japan Toyota Blue 1990 Economy) เราให้ประเภทผิดเป็นตัวอย่างลบ (-) อัลกอริทึมจะไม่สามารถเรียนมโนทัศน์ "Japanese economy car" ได้ถูกต้อง

# 6.5 การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ

การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ (decision tree learning) [Quinlan, 1986;Quinlan, 1993] เป็น การเรียนรู้ที่ใช้การแทนความรู้อยู่ในรูปของต้นไม้ตัดสินใจ ใช้สำหรับจำแนกประเภทของ ตัวอย่าง วิธีการเรียนรู้คล้ายกับการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซโดยเริ่มจากการป้อนตัวอย่างเข้าไป ในระบบ ซึ่งตัวอย่างที่ป้อนให้เป็นตัวอย่างบวกกับตัวอย่างลบก็ได้และนอกจากนั้นเรายัง สามารถป้อนตัวอย่างที่มากกว่า 2 ประเภท (class) ได้ กล่าวคือแทนที่จะมีแต่บวกกับลบ ก็ สามารถมีได้หลายประเภท เช่นในการรู้จำตัวอักษร จะมีตัวอย่างมาจากหลายประเภทที่ แตกต่างกันคือประเภท 'ก', ประเภท 'ข', ประเภท 'ค', ประเภท 'ง' ฯลฯ แต่เพื่อให้ง่ายต่อ การอธิบาย ตัวอย่างที่จะยกให้ดูต่อไปนี้จะมีเพียง 2 ประเภทเท่านั้น โดยเราจะใช้ปัญหาการ ผึ่งแดดเป็นตัวอย่างอธิบาย

ปัญหาการผึ่งแดด: เราไปเที่ยวที่ชายทะเลและพบว่าคนที่ไปผึ่งแดดตามชายทะเล บางคน ก็จะมีผิวเปลี่ยนเป็นสีแทน แต่บางคนต้องได้รับความทรมานจากผิวไหม้ เราต้องการหาว่า อะไรคือปัจจัยที่ทำให้คนที่ไปผึ่งแดดตามชายทะเลแล้วผิวไหม้หรือไม่ไหม้ โดยข้อมูลที่ สังเกตได้ประกอบด้วยความแตกต่างของสีผม น้ำหนัก ส่วนสูงของผู้ที่ไปผึ่งแดด และการใช้ โลชัน ซึ่งบางคนก็ใช้โลชัน บางคนก็ไม่ใช้

สมมติว่าเราบันทึกข้อมูลของตัวอย่างสอนได้ตามตารางที่ 6–13 เพื่อใช้สร้างต้นไม้ ตัดสินใจ

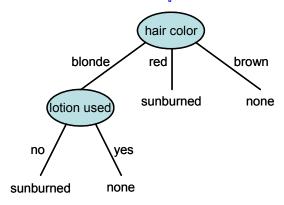


ประเภท

แถวแรกสุดในตารางแสดงคุณสมบัติ (attribute) ของข้อมูลซึ่งประกอบด้วยชื่อ (Name) สีผม (Hair) ส่วนสูง (Height) น้ำหนัก (Weight) และการใช้โลชัน (Lotion) ส่วนสดมภ์ สุดท้ายแทนประเภทของตัวอย่าง คุณสมบัติ Name ไว้สำหรับอ้างอิงตัวอย่างและไม่มีผลต่อ การจำแนกข้อมูล เราจึงจะไม่ใช้ Name ในการเรียนรู้ด้านล่างนี้ แต่ละแถวในตาราง นอกเหนือจากแถวแรกแทนตัวอย่างหนึ่งตัว เช่นแถวที่สองแสดงตัวอย่างของคนที่ชื่อ Sarah ซึ่งมีสีผม ส่วนสูง น้ำหนัก และการใช้โลชัน เป็น blond, average, light และ no ตามลำดับ ตัวอย่างนี้อยู่ในประเภท sunburned เป็นตัน

เมื่อเราได้ข้อมูลตัวอย่างทั้ง 8 ตัวแล้ว สิ่งที่เราต้องการทำก็คือทำการวางนัยทั่วไปของ ตัวอย่างเพื่อสร้างเป็นโมเดลสำหรับทำนายประเภทของข้อมูลของคนอื่นที่ไม่ได้บันทึกไว้ วิธี ที่ง่ายสุดก็คือการเรียนรู้โดยการจำ และเมื่อมีตัวอย่างในอนาคตที่เรายังไม่ทราบประเภทและ ถ้าต้องการทำนาย เราก็นำตัวอย่างนั้นมาเปรียบเทียบกับตัวอย่างสอนในตาราง ถ้าตัวอย่าง ที่นำมาเปรียบเทียบมีคุณสมบัติตรงกับข้อมูลในตาราง เราก็นำประเภทของตัวอย่างสอนที่ ตรงกันทำนายให้กับตัวอย่างนั้น อย่างไรก็ดีวิธีการนี้ทำงานได้ไม่ดีนักเนื่องจากว่าโอกาสที่ เราจะพบตัวอย่างทดสอบที่ตรงกับตัวอย่างสอนมีน้อย สมมติว่าสีผมมีค่าที่เป็นไปได้ทั้งหมด 3 ค่าคือ bronde, brown, red ส่วนสูงมีได้ 3 ค่าคือ tall, average, short น้ำหนักมีได้ 3 ค่า คือ heavy, average, light และการใช้โลชันมีได้ 2 ค่าคือ yes, no เราจะพบว่าความน่าจะ เป็นที่ตัวอย่างทดสอบจะตรงกับตัวอย่างสอนมีค่าเท่ากับ 8/(3x3x3x2) = 15% (สมมติว่า ความน่าจะเป็นที่ค่าแต่ละค่าสำหรับคุณสมบัติหนึ่งๆ มีความน่าจะเป็นที่จะเกิดขึ้นเท่ากัน)

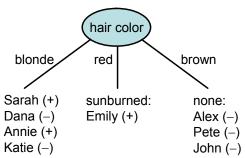
การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจจะทำการวางนัยทั่วไปของข้อมูลโดยสร้างเป็นโมเดลอยู่ในรูป ต้นไม้ตัดสินใจ ตัวอย่างของต้นไม้ตัดสินใจแสดงในรูปที่ 6–24



รูปที่ 6–24 ตัวอย่างของต้นไม้ตัดสินใจ

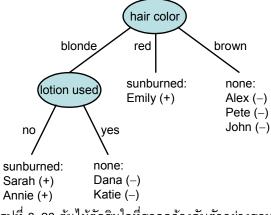
ต้นไม้ตัดสินใจประกอบด้วย<u>บัพ (node) และกิ่ง (link)</u> ที่ต่อกับบัพ บัพที่ปลายสุด เรียกว่า<u>บัพใบ (leaf node)</u> หรือเรียกย่อ ๆ ว่าใบ บัพแสดงคุณสมบัติและกิ่งแสดงค่าของ คุณสมบัตินั้น ใบ (leaf) แสดงประเภท การสร้างต้นไม้ตัดสินใจทำโดยสร้างบัพทีละบัพเพื่อ ตรวจสอบคุณสมบัติของตัวอย่าง แล้วแยกตัวอย่างลงตามค่าของกิ่ง ทำจนกระทั่งตัวอย่างใน ใบแต่ละใบอยู่ในประเภทเดียวกันทั้งหมด

สมมติว่าเราเลือกคุณสมบัติ hair color เป็นบัพแรกหรือบัพรากของตันไม้ เราจะแยกตัว อย่างลงตามกิ่งของบัพ hair color ตัวอย่างใดที่มีค่าของ hair color เป็น blonde ก็แยกลง ตามกิ่งซ้าย ถ้าเป็น red ก็แยกลงตามกิ่งกลาง และถ้าเป็น brown ก็แยกลงตามกิ่งขวา ผลที่ ได้แสดงในรูปที่ 6–25 เครื่องหมาย + และ – แสดงประเภท sunburned และ none ตามลำดับ



รูปที่ 6–25 ผลการแยกตัวอย่างลงตามกิ่งของบัพ 'hair color'

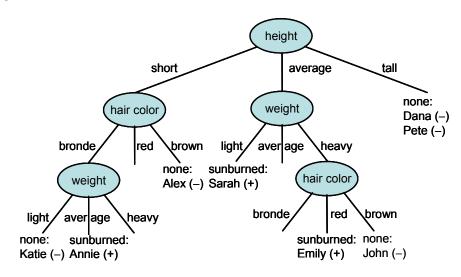
ต้นไม้ที่สร้างขึ้นนี้แยกตัวอย่างได้ในกรณีที่ hair color เป็น red (ตัวอย่างทุกตัวมีประเภท เป็น sunburned) และ brown (ตัวอย่างทุกตัวมีประเภทเป็น none) แต่ในกรณีที่ hair color เป็น blonde ยังแยกตัวอย่างไม่ได้ กล่าวคือมีตัวอย่างที่เป็นทั้ง sunburned และ none ปะปนกันอยู่ ในกรณีที่ hair color มีค่าเป็น brown เราสรุปได้ว่าตัวอย่างทุกตัวจะมีประเภท เป็น none หมดเนื่องจากตัวอย่างสอนทุกตัวที่ลักษณะเช่นนั้น หรือในกรณีที่ hair color มีค่าเป็น red เราก็สรุปได้ในทำนองเดียวกันว่าตัวอย่างจะมีประเภทเป็น sunburned แต่ใน กรณีของ hair color เป็น blonde เราต้องการคุณสมบัติอื่นเข้าช่วยจำแนกประเภทตัวอย่าง ต่อไป ที่จุดนี้สมมติว่าเราใช้คุณสมบัติ lotion เพื่อแยกข้อมูลในกิ่งของ blonde ต่อไป ผลที่ได้แสดงในรูปที่ 6–26



รูปที่ 6–26 ต้นไม้ตัดสินใจที่สอดคล้องกับตัวอย่างสอน

ต้นไม้ตัดสินใจในรูปที่ 6–26 ด้านบนนี้สอดคล้องกับตัวอย่างสอนทุกตัว หมายความว่า ถ้านำตัวอย่างสอนมาตรวจสอบด้วยต้นไม้ตัดสินใจ ต้นไม้จะทำนายประเภทได้ถูกต้องทุกตัว การตรวจสอบทำโดยดูว่าตัวอย่างมี hair colr เป็นค่าอะไร ถ้าเป็น brown จะทำนายประเภท เป็น none ถ้าเป็น red จะทำนายประเภทเป็น sunburned แต่ถ้าเป็น bronde จะดู lotion used ด้วยว่าถ้าเป็น no แสดงว่าประเภทเป็น sunburned แต่ถ้าเป็น yes แสดงว่าประเภท เป็น none

โดยทั่วไปต้นไม้ตัดสินใจที่สอดคล้องกับตัวอย่างสอนมีได้มากกว่า 1 ต้น เช่น ต้นไม้ใน รูปที่ 6–27 ก็เป็นต้นไม้อีกต้นหนึ่งที่สอดคล้องกับตัวอย่าง



รูปที่ 6–27 ต้นไม้ตัดสินใจอีกต้นหนึ่งที่มีความซับซ้อนมากกว่าต้นแรก

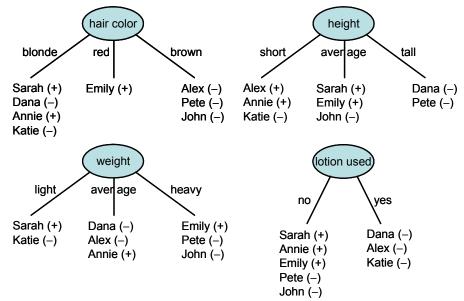
เมื่อเราพิจารณาต้นไม้ต้นแรกในรูปที่ 6–26 และต้นที่สองในรูปที่ 6–27 เราพบว่าต้นไม้ ต้นแรกน่าจะถูกต้องมากกว่าต้นที่สอง เนื่องจากว่าในต้นแรกนั้นใช้คุณสมบัติสีผมและการใช้ โลชันในการจำแนกข้อมูล ซึ่งน่าจะเป็นไปได้เพราะสีผมมีความสัมพันธ์อย่างมากกับความ แข็งแรงของผิวเรา คนที่มีผมสีน้ำตาลน่าจะมีผิวที่แข็งแรงไปผึ่งแดดแล้วมักจะไม่เป็นอะไร ส่วนผมสีแดงมีผิวบอบบาง และผมสีบรอนซ์มีผิวปานกลางซึ่งจะขึ้นกับการใช้โลชันหรือไม่ ใช้ ถ้าใช้ไปผึ่งแดดก็จะไม่เป็นอะไร ถ้าไม่ใช้ไปผึ่งแดดแล้วผิวจะไหม้ ส่วนต้นไม้ต้นที่สองเรา ไม่สามารถอธิบายได้ว่าทำไมส่วนสูงที่ใช้เป็นบัพรากหรือน้ำหนักที่บัพในระดับถัดมาจึงมี ความสำคัญต่อการที่ผิวจะไหม้หรือไม่ไหม้

ความแตกต่างที่เห็นได้เด่นชัดอีกประการของต้นไม้ทั้งสองคือจำนวนบัพภายในต้นไม้ จะเห็นได้ว่าจำนวนบัพของต้นไม้ต้นที่สองมีจำนวนมากกว่า หรือกล่าวอีกนัยหนึ่งคือต้นไม้ ต้นที่สองมีความซับซ้อนมากกว่า หรือกล่าวได้ว่าต้นไม้ต้นแรกมีขนาดเล็กกว่าต้นไม้ต้นที่ สองโดยที่ขนาดวัดจากจำนวนบัพภายในต้นไม้

มีดโกนของ ล็อคแคม ในการเรียนรู้ของเครื่องนั้น เรามีฮิวริสติกตัวหนึ่งที่นิยมใช้กันและพบว่าทำงานได้อย่างดี ในหลายกรณีเรียกว่า มีดโกนของอ็อคแคม (occam's razor) เมื่อเรานำมีดโกนของอ็อคแคม มาใช้ในการเลือกตันไม้ตัดสินใจ เราก็จะได้ว่า "ตันไม้ตัดสินใจขนาดเล็กที่สุดที่สอดคล้องกับ ตัวอย่างสอนคือต้นไม้ตัดสินใจที่ดีที่สุด" อย่างไรก็ดีถ้าเราจะหาต้นไม้ตัดสินใจที่มีขนาดเล็ก ที่สุดที่สอดคล้องกับตัวอย่างสอนก็ไม่สามารถทำได้โดยง่าย เราต้องสร้างต้นไม้ตัดสินใจ จำนวนมาก โดยเริ่มจากตันไม้ที่มีจำนวนบัพ 1 บัพทุกต้นที่เป็นไปได้แล้วดูว่ามีต้นไหน หรือไม่ที่สอดคล้องกับตัวอย่างสอน ถ้าไม่มีก็เพิ่มจำนวนบัพเป็น 2 บัพ ทำอย่างนี้ไป จนกระทั่งพบต้นไม้ตัดสินใจที่สอดคล้องกับตัวอย่าง เราพบว่าวิธีการนี้จะมีจำนวนตันไม้ที่ ต้องสร้างเป็นฟังก์ชันเลขยกกำลังของจำนวนคุณสมบัติซึ่งไม่เหมาะกับการใช้งานจริง

#### 6.5.1 ฟังก์ชันเกนสำหรับการเลือกบัพทดสอบ

ส่วนนี้จะกล่าวถึงวิธีการเลือกบัพเพื่อสร้างต้นไม้ตัดสินใจโดยใช้หลักการว่า เนื่องจาก จุดมุ่งหมายของการสร้างต้นไม้คือเพื่อจำแนกประเภทของข้อมูลเพื่อให้ตัวอย่างในแต่ละบัพ ใบอยู่ในประเภทเดียวกันทั้งหมด ดังนั้นบัพที่ดีควรเป็นบัพที่แยกตัวอย่างออกเป็นเซตย่อย ตามกิ่งของบัพนั้นและเซตย่อยในแต่ละกิ่งประกอบด้วยสมาชิกที่ส่วนใหญ่เป็นประเภท เดียวกันมากที่สุด ตัวอย่างในรูปที่ 6–28 แสดงผลของบัพทดสอบแต่ละบัพ



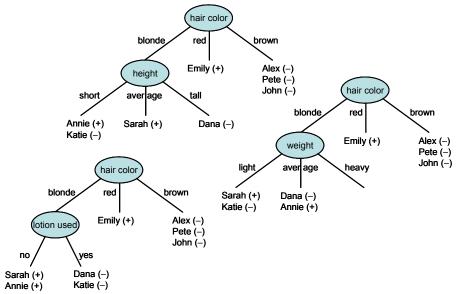
รูปที่ 6–28 ผลของบัพทดสอบแต่ละบัพในการแยกตัวอย่างเพื่อเลือกบัพราก

ดังแสดงในรูปด้านบน บัพแต่ละบัพแยกตัวอย่างได้ดีต่างกันดังนี้

- ในกรณีของบัพทดสอบเป็น hair color สามารถแยกตัวอย่างเป็น 3 เชตย่อย เชต ย่อยแรก (blonde) มีตัวอย่างของ 2 ประเภทปนกันอยู่ ส่วนเซตย่อยที่ 2 (red) และ 3 (brown) มีตัวอย่างของประเภท sunburned และ none อยู่อย่างเดียว ตามลำดับ ซึ่งกรณีนี้ hair color แยกตัวอย่างได้ดีเมื่อเทียบกับบัพอื่นด้านล่างนี้
- ในกรณีของบัพทดสอบเป็น height สามารถแยกตัวอย่างเป็น 3 เซตย่อย เซตย่อย แรก (short) และเซตย่อยที่ 2 (average) มีตัวอย่าง 2 ประเภทปนกันอยู่ในแต่ละ เซต ส่วนเซตย่อยที่ 3 (tall) มีตัวอย่างของ none อยู่อย่างเดียว จะเห็นว่ากรณีนี้ แยกตัวอย่างไม่ดีเท่ากรณีของ hair color
- ในกรณีของบัพทดสอบเป็น weight สามารถแยกตัวอย่างเป็น 3 เซตย่อย เซตย่อย ทั้งสามเซต (light, average, heavy) ต่างก็มีตัวอย่าง 2 ประเภทปนกันอยู่ ซึ่งกรณี นี้เป็นกรณีที่แย่ที่สด
- ในกรณีของบัพทดสอบเป็น lotion used สามารถแยกตัวอย่างเป็น 2 เซตย่อย เซต ย่อยแรก (no) มีตัวอย่างของ 2 ประเภทปนกัน ส่วนเซตย่อยที่ 2 (yes) มีตัวอย่าง ของ none อยู่อย่างเดียว และในเซตย่อยแรกสมาชิกส่วนใหญ่ของเซตนี้เป็น sunburned (+) เกือบทั้งหมด ซึ่งเมื่อเทียบกับกรณีแรกของบัพ hair color ถือได้ ว่ามีความสามารถในการแยกตัวอย่างได้ใกล้เคียงกัน

ดังจะเห็นได้ในตัวอย่างด้านบนนี้ เราพอจะเปรียบเทียบได้ว่าบัพหนึ่งๆ มี ความสามารถในการแยกตัวอย่างดีกว่าบัพอีกบัพหนึ่งหรือไม่ แต่ในบางกรณีเช่น hair color กับ lotion used เราอาจบอกความแตกต่างไม่ได้ ดังนั้นเราจำเป็นต้องหาการวัดที่ สามารถบอกความต่างได้อย่างชัดเจนโดยการนิยามฟังก์ชันเพื่อวัดประสิทธิภาพของบัพ ออกเป็นค่าที่วัดได้อย่างละเอียด ซึ่งจะกล่าวต่อไป

ณ จุดนี้ เพื่อให้เข้าใจถึงการสร้างต้นไม้ตัดสินใจจะขอสมมติว่าเรามีฟังก์ชันนั้นอยู่ และสมมติว่าระหว่างบัพ hair color กับ lotion used ค่าฟังก์ชันของ hair color ดีกว่า และได้รับเลือกเป็นบัพราก ในขั้นตอนต่อไปก็คือเราต้องพิจารณาต่อว่าในแต่ละกิ่งของ บัพราก มีกิ่งใดหรือไม่ที่ยังมีตัวอย่างจากหลายประเภทปะปนกันอยู่ ถ้ามีเราต้องเพิ่มบัพ ของคุณสมบัติอื่นเพื่อช่วยแยกตัวอย่างที่ยังปะปนกันอยู่ต่อไป ในกรณีของบัพ hair color ในรูปที่ 6–28 กิ่ง blonde เท่านั้นที่ยังมีตัวอย่างจากหลายประเภทปนกัน เราจึง จำเป็นต้องเพิ่มบัพต่อไปโดยทดลองเพิ่มคุณสมบัติที่เหลือทั้งสาม (height, weight และ lotion used) ผลที่ได้แสดงในรูปที่ 6–29



รูปที่ 6–29 ผลของบัพทดสอบแต่ละบัพในการแยกตัวอย่างเพื่อเลือกบัพต่อจากกิ่ง blonde

จากรูปด้านบนจะเห็นได้ว่าบัพ lotion used เป็นบัพที่แยกตัวอย่างออกเป็นเซตย่อยโดย ที่แต่ละเซตย่อยมีสมาชิกอยู่ในประเภทเดียวกัน ดังนั้นบัพ lotion used ถูกเลือกในขั้นตอนนี้

#### 6.5.2 ฟังก์ชันเกน

ฟังก์ชันเกน

ทฤษฎีสารสนเทศ และ เอ็นโทรปี ฟังก์ชันที่ใช้วัดความสามารถในการแยกตัวอย่างของบัพทดสอบที่มีประสิทธิภาพมาก ฟังก์ชันหนึ่งคือ ฟังก์ชันเกน (Gain function) ฟังก์ชันเกนนี้ใช้ในการตัดสินใจเลือกคุณสมบัติ ที่จะใช้เป็นรากหรือบัพในตันไม้โดยการคำนวณค่าเกนของคุณสมบัติแต่ละตัวเมื่อทดลองใช้ คุณสมบัตินั้นแบ่งตัวอย่าง แล้วเลือกคุณสมบัติที่มีค่าเกนสูงที่สุดมาเป็นรากหรือบัพ ค่าเกน นี้คำนวณได้โดยใช้ความรู้จากทฤษฎีสารสนเทศ (information theory) ซึ่งมีสาระสำคัญคือ ค่าสารสนเทศหรือของข้อมูลขึ้นอยู่กับค่าความน่าจะเป็นของข้อมูลซึ่งสามารถวัดอยู่ในรูป ของบิต (bits) จากสูตร

ค่าสารสนเทศของข้อมูล = 
$$-\log_2$$
 (ความน่าจะเป็นของข้อมูล) (6.2)

ถ้าให้ชุดของข้อมูล M ประกอบด้วยค่าที่เป็นไปได้ คือ  $\{m_1,m_2,...,m_n\}$  และให้ความ น่าจะเป็นที่จะเกิดค่า  $m_i$  มีค่าเท่ากับ  $P(m_i)$  จะได้ว่าค่าเอนโทรปี (entropy) ของ M ซึ่งใช้ วัดค่าสารสนเทศโดยเฉลี่ยเพื่อระบุประเภทของข้อมูลสามารถเขียนแทนด้วย I(M) คำนวณ ได้จากสูตร

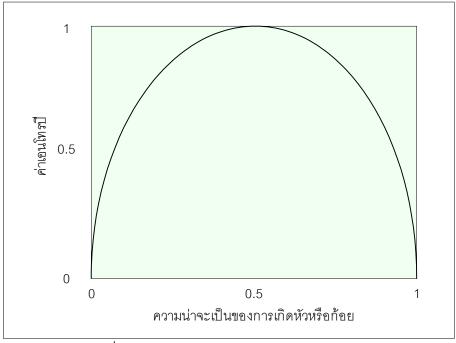
$$I(M) = \sum_{i}^{n} -P(m_{i})\log_{2}P(m_{i})$$
 (6.3)

ตัวอย่างเช่นในการโยนหัวโยนก้อย ชุดข้อมูล M จะประกอบด้วยค่าที่เป็นไปได้คือ {หัว, ก้อย} และถ้าให้ความน่าจะเป็นที่ออกหัวเท่ากับ P(หัว) และความน่าจะเป็นที่ออกก้อย เท่ากับ P(ก้อย) ดังนั้นค่าเอนโทรปีของการโยนหัวโยนก้อย จะคำนวณได้จากสูตร

$$I($$
การโยนหัวโยนก้อย $) = -P($ หัว $)\log_2(P($ หัว $)) - P($ ก้อย $)\log_2(P($ ก้อย $))$  (6.4)

เมื่อความน่าจะเป็นของการเกิดหัวหรือก้อยมีค่าต่าง ๆ กันจะสามารถคำนวณค่า เอนโทรปีของการโยนหัวโยนก้อยได้ต่าง ๆ กันดังรูปที่ 6–30 จะเห็นได้ว่าเมื่อออกหัวหมด หรือก้อยหมด ค่าเอนโทรปีจะเป็น 0 และค่าเอนโทรปีจะค่อย ๆ เพิ่มขึ้นจนสูงที่สุดเมื่อความ น่าจะเป็นของการเกิดหัวเท่ากับความน่าจะเป็นของการเกิดก้อย แสดงให้เห็นว่าค่า เอนโทรปีที่น้อยจะบ่งบอกว่าข้อมูลชุดนั้นมีความแตกต่างกันน้อยหรือเกือบจะเป็นพวก เดียวกัน แต่ถ้าค่าเอนโทรปีสูงจะบ่งบอกว่าข้อมูลชุดนั้นมีความแตกต่างกันมากหรือ ประกอบด้วยตัวอย่างหลายพวกที่มีจำนวนใกล้เคียงกัน

เอ็นโทรปี



รูปที่ 6–30 ค่าเอนโทรปีของการโยนหัวโยนก้อย

ในการเลือกคุณสมบัติที่จะมาเป็นบัพรากจะอาศัยค่าเกน ซึ่งคำนวณจากค่าเอนโทรปี ทั้งหมดของชุดข้อมูลนั้นลบด้วยค่าเอนโทรปีหลังจากเลือกคุณสมบัติใดคุณสมบัติหนึ่งเป็น ราก ค่าเอนโทรปีหลังจากแบ่งตามคุณสมบัติที่เลือกแล้วคำนวณได้จาก ค่าผลรวมของผล คูณระหว่างค่าเอนโทรปีของแต่ละบัพกับอัตราส่วนของตัวอย่างในแต่ละกิ่งต่อตัวอย่าง ทั้งหมดที่บัพนั้นๆ

ถ้าให้ข้อมูลสอนคือ T และคุณสมบัติที่เป็นบัพคือ X และมีค่าทั้งหมดที่เป็นไปได้ n ค่า บัพปัจจุบันจะแบ่งตัวอย่าง T ออกตามกิ่งเป็น  $\{t_1,t_2,...,t_n\}$  ตามค่าที่เป็นไปได้ของ X ดังนั้นจึงสามารถคำนวณค่าเอนโทรปีหลังจากแบ่งตามคุณสมบัติ X ดังนี้

$$I_{x}(T) = \sum_{i=1}^{n} \frac{|t_{i}|}{|T|} I(t_{i})$$
(6.5)

ค่าเกนของคุณสมบัติ X ที่ใช้แบ่งข้อมูลที่บัพหนึ่ง ๆ สามารถคำนวณได้จากการลบค่า เอนโทรปีทั้งหมดที่บัพนี้กับค่าเอนโทรปีที่ได้หลังจากแบ่งด้วยคุณสมบัติ X ดังนี้

$$Gain(X) = I(T) - I_{x}(T)$$
(6.6)

พิจารณาคุณสมบัติ hair color ซึ่งแบ่งแยกข้อมูลได้ดังรูปที่ 6–25 ในกรณีที่ใช้ hair color เป็นบัพราก เราคำนวณหาค่าเกนได้ดังนี้

$$\begin{aligned} Gain(hair\,color) &= \left[ -\left(\frac{3}{8}\right) \log_2\left(\frac{3}{8}\right) - \left(\frac{5}{8}\right) \log_2\left(\frac{5}{8}\right) \right] - \\ &\left[ \frac{4}{8} \left( -\left(\frac{2}{4}\right) \log_2\left(\frac{2}{4}\right) - \left(\frac{2}{4}\right) \log_2\left(\frac{2}{4}\right) \right) + \frac{1}{8} \left( -\left(\frac{1}{1}\right) \log_2\left(\frac{1}{1}\right) \right) + \frac{3}{8} \left( -\left(\frac{3}{3}\right) \log_2\left(\frac{3}{3}\right) \right) \right] \\ &= 0.45 \end{aligned}$$

ในทำนองเดียวกัน คุณสมบัติอื่นจะมีค่ามาตรฐานเกนเป็นดังต่อไปนี้

Gain (height) = 0.26 Gain (weight) = 0.01 Gain (lotion) = 0.34 จึงเลือกคุณสมบัติ hair color มาเป็นบัพแรกของต้นไม้ตัดสินใจ แต่คุณสมบัตินี้เพียงอย่าง เดียวไม่สามารถแยกตัวอย่างบวกและลบออกจากกันได้ในกิ่งของค่าคุณสมบัติ blonde จึง ต้องพิจารณาคุณสมบัติอื่นเพื่อแบ่งแยกข้อมูลที่ตกลงมายังกิ่งนี้ (ดูรูปที่ 6–29 ประกอบ) โดยค่าฟังก์ชันเกนของคุณสมบัติแต่ละตัวมีค่าดังนี้

Gain (height) = 0.5 Gain (weight) = 0.0 Gain (lotion) = 1.0 เราใช้คุณสมบัติ lotion ซึ่งมีค่าเกนมากสุดมาแบ่งแยกข้อมูลต่อไป ซึ่งพบว่าเมื่อแบ่งแยก แล้วข้อมูลที่ผ่านการแบ่งแยกมีกลุ่มเดียวกัน จึงได้ต้นไม้ตัดสินใจดังรูปที่ 6–24

## 6.5.3 การเปลี่ยนต้นไม้เป็นกฎ

ระบบปัญญาประดิษฐ์ส่วนใหญ่ใช้การแทนความรู้ในรูปของกฎ ดังนั้นเมื่อเราสร้างต้นไม้ ตัดสินใจแล้วเราสามารถเปลี่ยนต้นไม้ให้อยู่ในรูปของกฎเพื่อใช้กับในกรณีที่ระบบของเราใช้ การแทนความรู้ของกฎเป็นหลัก วิธีการแปลงต้นไม้เป็นกฎ "IF THEN" ทำได้โดยแสดงทุก เส้นทางเริ่มต้นจากบัพรากไปยังบัพใบและทุกครั้งที่พบบัพทดสอบก็ให้เพิ่มบัพทดสอบกับ ค่าของการทดสอบไว้ในส่วนของ IF และเมื่อพบบัพใบก็ให้ใส่ประเภทไว้ในส่วนของ THEN จากต้นไม้รูปที่ 6–24 เราเปลี่ยนเป็นกฎได้ดังนี้

- (1) IF the person's hair color is blonde AND the person uses lotion
  - THEN nothing happens
- (2) IF the person's hair color is blonde AND the person uses no lotion
  - THEN the person turns red
- (3) IF the person's hair color is red

THEN the person turns red

(4) IF the person's hair color is brown THEN nothing happens

ตารางด้านล่างแสดงการเปรียบเทียบการใช้เครื่องมือการเรียนรู้ (learning tools) และไม่ ใช้เครื่องมือในการพัฒนาระบบผู้เชี่ยวชาญ (expert system) GASOIL และ BMT เป็น ระบบผู้เชี่ยวชาญที่สร้างโดยเครื่องมือการเรียนรู้แบบต้นไม้ตัดสินใจซึ่งพัฒนาโดยใช้แนวคิด ของการเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ

ตารางที่ 6-14 เปรียบเทียบระบบผู้เชี่ยวชาญที่ใช้และไม่ใช้การเรียนรู้ของเครื่องเพื่อช่วยใน การพัฒนาระบบ

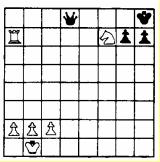
	Application	No. of	Develop	Maintain	Learning
		Rules	(Man Ys)	(Man Ys)	Tools
MYCIN	Medical	400	100	N/A	N/A
	Diagnosis				
XCON	VAX	8,000	180	30	N/A
	computer				
	configuration				
GASOIL	Hydrocarbon	2,800	1	0.1	ExpertEase
	separtation				and
	system				Extran7
	configuration				
BMT	Configuration	30,000	9	2.0	1st Class
	of fire-				and
	protection				Rulemaster
	equipment in				
	buildings				

จากตารางจะเห็นได้ว่าระบบผู้เชี่ยวชาญที่ไม่ใช้เครื่องมือการเรียนรู้ (MYCIN และ XCON) ใช้แรงงานในการพัฒนาและดูแลระบบมากกว่าระบบผู้เชี่ยวชาญที่ใช้เครื่องมือเรียนรู้ (GASOIL และ BMT) หลายเท่าเมื่อเทียบโดยจำนวนกฎที่ใช้ในระบบ ตัวอย่างนี้แสดงให้ เห็นถึงประโยชน์ของการเรียนรู้ของเครื่องได้อย่างชัดเจน

# 6.6 การเรียนรู้โดยการอธิบาย

การเรียนรู้โดยการอธิบาย — อีบีแอล (Explanation Based Learning — EBL) [DeJong & Mooney, 1986;Mitchell, et al., 1986] เป็นการเรียนรู้ที่มีลักษณะเด่นคือสามารถเรียนรู้ได้ จากตัวอย่างบวกเพียงอย่างเดียวไม่จำเป็นต้องใช้ตัวอย่างลบ และจำนวนตัวอย่างบวกที่ใช้ก็ ใช้เพียงตัวเดียวก็สามารถทำการเรียนรู้ได้ โดยมีแนวคิดว่าการเรียนรู้สามารถทำได้โดยการ ให้ความรู้พื้นฐานของโดเมนที่เกี่ยวข้อง จากนั้นจะให้ตัวอย่างบวกที่เป็นตัวอย่างของมโน ทัศน์ที่จะสอน กระบวนการเรียนรู้ก็คือการใช้ความรู้ในโดเมนนั้นมาอธิบายให้ได้ว่าทำไม ตัวอย่างที่สอนจึงเป็นตัวอย่างของมโนทัศน์แล้วจึงทำการวางนัยทั่วไปให้ครอบคลุมกรณี อื่นๆ

ยกตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ fork ในการเล่นหมากรุกสากล (chess) โดยให้ตัวอย่าง บวกของ fork ดังด้านล่างนี้



รูปที่ 6–31 ตัวอย่างบวกของ fork

ตัวอย่างด้านบนนี้แสดงสถานการณ์ที่ "ม้าขาวโจมตีคิงดำและควีนดำพร้อมกัน" ในกรณี นี้ฝ่ายดำต้องยอมเสียควีน ไม่เช่นนั้นจะแพ้ จากตัวอย่างบวกตัวเดียวด้านบน อีบีแอลจะ เรียนได้กฎดังนี้ "ถ้าตัวหมาก x โจมตีคิงกับตัวหมาก y ของฝ่ายตรงข้ามพร้อมกันแล้ว ฝ่าย ตรงข้ามจะเสีย y" ซึ่งวิธีการเรียนรู้กฎจะกล่าวต่อไป กฎที่เรียนรู้ได้นี้สามารถใช้กับ สถานการณ์ณ์อื่นๆ นอกเหนือจากตัวอย่างสอนอีกด้วย กล่าวคือ x ไม่จำเป็นต้องเป็นม้า หรือ y ไม่จำเป็นต้องเป็นควีน นอกจากนั้นตำแหน่งของตัวหมากอื่นๆ ที่ไม่เกี่ยวข้องกับ มโนทัศน์นี้ก็จะไม่ปรากฏในกฎ หมายความว่าตำแหน่งของตัวหมากอื่นๆ จะอยู่ที่ใดก็ได้ ตราบเท่าที่ตัวหมากเรากำลังโจมตีคิงและตัวหมากอีกตัวของฝ่ายตรงข้ามพร้อมกัน

จะเห็นได้ว่าประสิทธิภาพของอีบีแอลสูงมากเพราะใช้ตัวอย่างแค่ตัวเดียวก็สามารถทำ การวางนัยทั่วไปได้ สาเหตุที่สามารถทำได้เช่นนี้เนื่องจากว่าในอีบีแอลนี้เราต้องให้ความรู้ใน โดเมนกับระบบเรียนรู้แบบนี้ด้วย ความรู้ในโดเมนของหมากรุกสากลก็อย่างเช่นกฎการเล่น หมากรุก ตัวหมากแต่ละตัวเดินอย่างไร ม้า คิง ควิน เดินอย่างไร การกินกันเกิดขึ้นได้เมื่อไร เกมจบเมื่อไร เป็นตัน ซึ่งกฎเหล่านี้เราสามารถให้ได้ไม่ยากนักเพราะมีเขียนไว้ในหนังสือ อธิบายวิธีเล่นหมากรุกอยู่แล้ว อย่างไรก็ดีแม้ว่าเราจะให้ความรู้ในโดเมนแล้วก็ไม่ได้ หมายความว่าเราไม่ต้องสอนอีบีแอล เปรียบเสมือนการเรียนรู้ของนักเรียนมัธยม แม้ว่าเราจะยกทฤษฎีเกี่ยวกับการเท่ากันของสามเหลี่ยมไปครบทุกทฤษฎีบท ก็ไม่ได้หมายความว่า นักเรียนจะพิสูจน์การเท่ากันของสามเหลี่ยมสองรูปใด ๆ ได้ทันที ครูก็ยังคงต้องยกตัวอย่าง การพิสูจน์แลดงสามเหลี่ยม 2 รูปคู่หนึ่งๆ แล้วอธิบายว่าต้องใช้ทฤษฎีบทใดบ้างเพื่อการ พิสูจน์และทำไมทฤษฎีบทเหล่านี้จึงพิสูจน์การเท่ากันของสามเหลี่ยมที่ยกตัวอย่างให้ดูได้ ซึ่งจะช่วยให้นักเรียนเข้าใจได้ดีขึ้น และเมื่อทำโจทย์การพิสูจน์สามเหลี่ยม 2 รูปที่ใช้ ทฤษฎีบทซึ่งเหมือนกับครูยกตัวอย่างก็จะทำโจทย์ได้

กระบวนการเรียนรู้ของอีบีแอลประกอบด้วย 2 ขั้นตอนหลักคือ

- ใช้ความรู้ในโดเมนอธิบายให้ได้ว่าทำไมตัวอย่างจึงเป็นตัวอย่างของมโนทัศน์ในรูป ของกฎ
- ทำการวางนัยทั่วไปของกฎที่ได้เพื่อให้ใช้กับกรณีอื่นได้
   อินพุตและเอาต์พุตของอีบีแอลเป็นดังตารางที่ 6–15 ต่อไปนี้

## ตารางที่ 6–15 อินพุตและเอาต์พุตของอีบีแอล

#### อินพุต:

- ตัวอย่างสอน (training example) ตัวอย่างบวกของมโนทัศน์ที่จะสอน เช่นใน กรณีของ fork ตัวอย่างสอนคือตำแหน่งตัวหมากบนกระดานที่เกิด fork
- มโนทัศน์เป้าหมาย (goal concept) มโนทัศน์ที่จะสอนเช่นมโนทัศน์ fork
- เกณฑ์ดำเนินการ (operational criterion) คำอธิบายที่สามารถนำไปใช้ได้ทันที่ เช่นในกรณีของ fork นั้น เพรดิเคต attack-both(WKn,BK,BQ) ไม่สามารถ นำไปใช้ได้ทันทีต้องแสดงในรูปของตำแหน่งตัวหมากบนกระดาน เช่น position(WKn,f7), position(BK,h8), position(BQ,d8) เป็นต้น
- ความรู้ในโดเมน (domain knowledge) กฎต่างๆ ที่ใช้แสดงความสัมพันธ์ของ วัตถุและการกระทำต่างๆ ในโดเมนนั้น เช่น กฎการเล่นหมากรุกสากล เป็นต้น

#### เอาต์พุต:

การวางนัยทั่วไปของตัวอย่างสอนซึ่งเพียงพอสำหรับอธิบายมโนทัศน์เป้าหมาย
 และสอดคล้องกับเกณฑ์ดำเนินการ

#### ตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ cup

ตัวอย่างการเรียนรู้ที่จะยกมานี้เป็นตัวอย่างการเรียนรู้มโนทัศน์ cup (อะไรคือถ้วย) โดยมี อินพุตที่ให้ดังนี้

- ตัวอย่างบวก:
  - owner(object23,ralph), has-part(object23,concavity12), isa(concavity12,concavity), is(concavity12,upward-pointing), has-part(object23,handle16), isa(handle16,handle), is(object23,light), color(object23,brown), has-part(object23,bottom19), is(bottom19,bottom), is(bottom19,flat), ...
- ความรู้ในโดเมน:

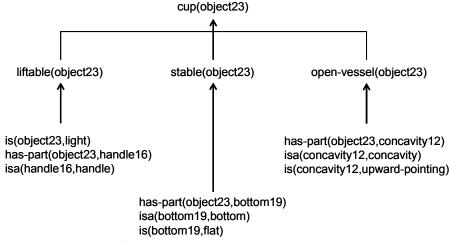
```
\begin{split} & \text{liftable}(X), \ \text{stable}(X), \ \text{open-vessel}(X) \ \rightarrow \ \text{cup}(X) \\ & \text{is}(X,\text{light}), \ \text{has-part}(X,Y), \ \text{isa}(Y,\text{handle}) \ \rightarrow \ \text{liftable}(X) \\ & \text{small}(X), \ \text{made-from}(X,Y), \ \text{low-density}(Y) \ \rightarrow \ \text{liftable}(X) \\ & \text{has-part}(X,Y), \ \text{isa}(Y,\text{bottom}), \ \text{is}(Y,\text{flat}) \ \rightarrow \ \text{stable}(X) \\ & \text{has-part}(X,Y), \ \text{isa}(Y,\text{concavity}), \ \text{is}(Y,\text{upward-pointing}) \ \rightarrow \ \text{open-vessel}(X) \end{split}
```

- มโนทัศน์เป้าหมาย: cup(X)
   X เป็นถ้วยก็ต่อเมื่อ X ยกได้ (liftable) เสถียร (stable) และเป็นภาชนะเปิด (open-vessel)
- เกณฑ์ดำเนินการ: สิ่งที่แสดงลักษณะต่างๆ ของถัวย เช่น isa, has-part, color, owner เป็นตัน

ขั้นตอนการเรียนรู้ประกอบด้วย 2 ขั้นตอนดังนี้

ต้นไม้พิสูจน์

(1) ใช้ความรู้ในโดเมนอธิบายว่าทำไม object23 จึงเป็น cup โดยการสร้าง*ต้นไม้พิสูจน์* (proof tree) ของ object23 ดังแสดงในรูปที่ 6–32



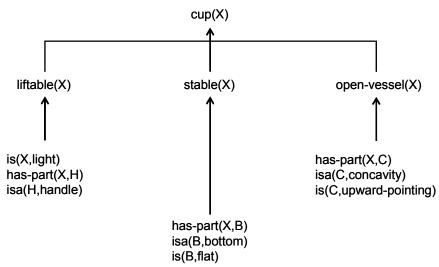
รูปที่ 6–32 ต้นไม้พิสูจน์ของตัวอย่างบวก cup

ต้นไม้พิสูจน์แสดงว่า object23 เป็น cup โดยมีคุณสมบัติ 3 อย่างคือยกได้ เสถียร และเป็นภาชนะเปิด เมื่อเราสังเกตความรู้ในโดเมนเรื่องถ้วยจะพบว่าการยกได้ของถ้วย มีกฎ 2 ข้อที่ใช้อธิบายได้และ object23 ตรงกับกฎข้อแรกของการยกได้ กล่าวคือเป็น ถ้วยที่มีหูหิ้วและเบา นอกจากนั้นในต้นไม้พิสูจน์นี้จะไม่มีเพรดิเคตที่ไม่เกี่ยวข้องกับการ เป็นถ้วย อย่างเช่น owner, color เป็นต้น ซึ่งสิ่งนี้เป็นการทำวางนัยทั่วไปแบบหนึ่งที่ตัด เงื่อนไขไม่จำเป็นทิ้งไป ดังนั้น ณ จุดนี้ถ้าเราสร้างกฎขึ้นเพื่ออธิบายการเป็นถ้วยของ object23 ก็จะได้กฎดังนี้

is(object23,light), has-part(object23,handle16), isa(handle16,handle), has-part(object23,bottom19), isa(bottom19,bottom), is(bottom19,flat), has-part(object23,concavity12), isa(concavity12,concavity), is(concavity12,upward-pointing)  $\rightarrow$  cup(object23)

อย่างไรก็ดีแม้ว่ากฏนี้จะไม่มีเพรดิเคตที่ไม่เกี่ยวข้อง แต่ว่ากฏนี้ยังคงอธิบายได้เฉพาะ object23 เท่านั้น เราจำเป็นต้องทำการวางนัยทั่วไปเพิ่มเติมขึ้นเพื่อให้ใช้กับถ้วยที่มี คุณสมบัติเหมือนกับ object23 ได้

(2) การวางนัยทั่วไปและดึงเพรดิเคตที่อยู่ในเกณฑ์ดำเนินการมาสร้างกฎ ขั้นตอนนี้ทำการ วางนัยทั่วไปโดยทำตามความรู้ในโดเมน กล่าวคือถ้าอาร์กิวเมนต์ของเพรดิเคตใน ต้นไม้พิสูจน์ที่ตรงกันกับอาร์กิวเมนต์ของเพรดิเคตของความรู้ในโดเมนเป็นตัวแปรก็ เปลี่ยนอาร์กิวเมนต์ที่เป็นค่าคงที่ให้เป็นตัวแปร แต่ถ้าอาร์กิวเมนต์ของเพรดิเคตที่ ตรงกันกับความรู้ในโดเมนเป็นค่าคงที่ก็ไม่ต้องเปลี่ยน เช่น is(object23,light) เปลี่ยนเป็น is(X,light) เป็นต้น ผลที่ได้แสดงในรูปที่ 6–33



รูปที่ 6–33 การวางนัยทั่วไปของตัวอย่างบวก cup

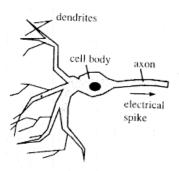
ดังนั้นเราจะได้กฎดังนี้

is(X,light), has-part(X,H), isa(H,handle), has-part(X,B), isa(B,bottom), is(B,flat), has-part(X,C), isa(C,concavity),  $is(C,upward-pointing) \rightarrow cup(X)$ 

การเรียนรู้อีบีแอลนี้เป็นการเรียนรู้ประเภทที่เรียกว่าการเรียนรู้เชิงวิเคราะห์ (analytical learning) กล่าวคือการเรียนรู้ประเภทนี้จะเป็นการจัดความรู้ (ความรู้ในโดเมน) ในรูปแบบ ใหม่ให้ใช้งานได้อย่างมีประสิทธิภาพ ดังจะเห็นได้ว่ากฎที่ได้โดยอีบีแอลประกอบด้วย เพรดิเคตที่อยู่ในเกณฑ์ดำเนินการเท่านั้น ซึ่งเพรดิเคตเหล่านี้จะใช้งานได้อย่างมี ประสิทธิภาพสามารถจับคู่ (match) กับข้อมูลในตัวอย่างที่สอนแล้วทราบทันทีว่าตรงกัน หรือไม่ ต่างกับความรู้ในโดเมนเดิมที่ประกอบด้วยเพรดิเคตบางตัว เช่น liftable ที่ต้องการ การอธิบายโดยการพิสูจน์ต่อว่าเพรดิเคตนี้ตรงกับตัวอย่างหรือไม่

# 6.7 ข่ายงานประสาทเทียม

ข่ายงานประสาทเทียม (Artificial Neural Network) เป็นการจำลองการทำงานบางส่วนของ สมองมนุษย์ เซลล์ประสาท (neuron) ในสมองของคนเราประกอบด้วยนิวเคลียส (nucleus) ตัวเซลล์ (cell body) ใยประสาทนำเข้า (dendrite) แกนประสาทนำออก (axon) แสดงใน รูปที่ 6–34

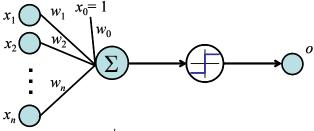


รูปที่ 6–34 เซลล์ประสาท

เดนไดรท์ทำหน้าที่รับสัญญาณไฟฟ้าเคมีซึ่งส่งมาจากเซลล์ประสาทใกล้เคียง เซลล์ ประสาทตัวหนึ่งๆ จะเชื่อมต่อกับเซลล์ตัวอื่นๆ ประมาณ 10,000 ตัว เมื่อสัญญาณไฟฟ้าเคมี ที่รับเข้ามาเกินค่าค่าหนึ่ง เซลล์จะถูกกระตุ้นและส่งสัญญาณไปทางแกนประสาทนำออกไป ยังเซลล์อื่นๆ ต่อไป ประมาณกันว่าสมองของคนเรามีเซลล์ประสาทอยู่ทั้งสิ้นประมาณ 10<sup>11</sup> ตัว

### 6.7.1 เพอร์เซปตรอน

เพอร์เซปตรอน (perceptron) เป็นข่ายงานประสาทเทียมแบบง่ายมีหน่วยเดียวที่จำลอง ลักษณะของเซลล์ประสาทดังรูปที่ 6–35



รูปที่ 6–35 เปอร์เซปตรอน

เพอร์เซปตรอนรับอินพุตเป็นเวกเตอร์จำนวนจริงแล้วคำนวณหาผลรวมเชิงเส้น (linear combination) แบบถ่วงน้ำหนักของอินพุต  $(x_1, x_2, ..., x_n)$  โดยที่ค่า  $w_1, w_2, ..., w_n$ ในรูปเป็น ค่าน้ำหนักของอินพุตและให้เอาต์พุต (o) เป็น 1 ถ้าผลรวมที่ได้มีค่าเกินค่าขีดแบ่ง  $(\theta)$  และ เป็น -1 ถ้าไม่เกิน ส่วน  $w_0$  ในรูปเป็นค่าลบของค่าขีดแบ่งดังจะได้อธิบายต่อไป และ  $x_0$  เป็น อินพุตเทียมกำหนดให้มีค่าเป็น 1 เสมอ

ฟังก์ชันกระตุ้น

ในรูปแสดงฟังก์ชันกระตุ้น (activation function) ชนิดที่เรียกว่าฟังก์ชันสองขั้ว (bipolar function) ซึ่งแสดงผลของเอาต์พุตเป็น 1 กับ -1 ฟังก์ชันกระตุ้นอื่นๆ ที่นิยมใช้ก็ อย่างเช่น ฟังก์ชันไบนารี (binary function) ซึ่งแสดงผลของเอาต์พุตเป็น 1 กับ 0 และเขียน



เราสามารถแสดงเอาต์พุต (o) ในรูปของฟังก์ชันของอินพุต  $(x_1,\,x_2,\,...,\,x_n)$  ได้ดังนี้

$$o(x_1, x_2, ..., x_n) = \begin{cases} 1 & \text{if } w_1 x_1 + w_2 x_2 + \dots + w_n x_n > \theta \\ -1 & \text{if } w_1 x_1 + w_2 x_2 + \dots + w_n x_n < \theta \end{cases}$$
(6.7)

เอาต์พุตเป็นฟังก์ชันของอินพุตในรูปของผลรวมเชิงเส้นแบบถ่วงน้ำหนัก น้ำหนักจะเป็น ตัวกำหนดว่าในจำนวนอินพุตนั้น อินพุต (x<sub>i</sub>) ตัวใดมีความสำคัญต่อการกำหนดค่าเอาต์พุต ตัวที่มีความสำคัญมากจะมีค่าสัมบูรณ์ของน้ำหนักมาก ส่วนตัวที่มีความสำคัญน้อยจะมีค่า ใกล้ศูนย์ ในกรณีที่ผลรวมเท่ากับค่าขีดแบ่งค่าเอาต์พุตไม่นิยาม (จะเป็น 1 หรือ -1 ก็ได้)

จากฟังก์ชันในสูตรที่ (6.7) เราจัดรูปใหม่โดยย้าย  $\theta$  ไปรวมกับผลรวมเชิงเส้นแล้วแทน  $-\theta$  ด้วย  $w_0$  เราจะได้ฟังก์ชันของเอาต์พูตดังด้านล่างนี้

$$o(x_1, x_2, ..., x_n) = \begin{cases} 1 & \text{if } w_0 + w_1 x_1 + w_2 x_2 + \dots + w_n x_n > 0 \\ -1 & \text{if } w_0 + w_1 x_1 + w_2 x_2 + \dots + w_n x_n < 0 \end{cases}$$
(6.8)

กำหนดให้  $g(\vec{x}) = \sum_{i=0}^n w_i x_i = \vec{w} \cdot \vec{x}$  โดยที่  $\vec{x}$  แทนเวกเตอร์อินพุต เราสามารถเขียน ฟังก์ชันของเอาต์พูตได้ใหม่ดังนี้

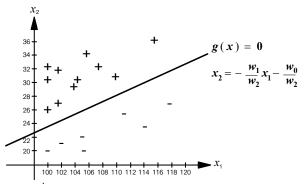
$$o(x_1, x_2, ..., x_n) = \begin{cases} 1 & \text{if } g(\vec{x}) > 0 \\ -1 & \text{if } g(\vec{x}) < 0 \end{cases}$$
 (6.9)

สมมติว่าเรามีอินพุตสองตัวคือ  $x_1$  และ  $x_2$  ซึ่งแสดงค่าส่วนสูงและน้ำหนักของเด็กนักเรียน ประถมและหลังจากที่แพทย์ตรวจร่างกายของเด็กโดยละเอียดแล้วได้จำแนกนักเรียน ออกเป็นสองกลุ่มคือเด็กอ้วนและเด็กไม่อ้วน เราให้เอาต์พุตเป็นค่าที่แสดงเด็กอ้วนแทนด้วย +1 กับไม่อ้วนแทนด้วย -1 ดังตารางที่ 6–16

ตารางที่ 6–16 ข้อมูลเด็กอ้วนและเด็กไม่อ้วน

เด็กคนที่	ส่วนสูง (ซม.)	น้ำหนัก (กก.)	อ้วน/ไม่อ้วน
1	100.0	20.0	-1
2	100.0	26.0	1
3	100.0	30.4	1
4	100.0	32.4	1
5	101.6	27.0	1
6	101.6	32.0	1
7	102.0	21.0	-1
8	103.6	29.6	1
9	104.4	30.4	1
10	104.9	22.0	-1
11	105.2	20.0	-1
12	105.6	34.4	1
13	107.2	32.4	1
14	109.9	34.9	1
15	111.0	25.4	-1
16	114.2	23.5	-1
17	115.5	36.3	1
18	117.8	26.9	-1

ในกรณีที่มีอินพุต 2 ตัว (ไม่รวม  $x_0$ ) เราจะได้  $g(\vec{x}) = w_0 + w_1 x_1 + w_2 x_2$  ซึ่งถ้าเราให้  $g(\vec{x}) = 0$  จะได้ว่า  $w_0 + w_1 x_1 + w_2 x_2 = 0$  ซึ่งแทนสมการเส้นตรงในระนาบสองมิติ  $x_1$ ,  $x_2$  สมการนี้มีจุดตัดแกนอยู่ที่  $-\frac{w_0}{w_2}$  และมีความชันเท่ากับ  $-\frac{w_1}{w_2}$  เมื่อนำสมการนี้ไปวาดใน ระนาบสองมิติร่วมกับตัวอย่างสอนในตารางที่ 6–16 โดยกำหนดค่า  $w_0$ ,  $w_1$ ,  $w_2$  ที่เหมาะสม จะได้ดังรูปที่ 6–36



รูปที่ 6–36 สมการเส้นตรงสร้างโดยเพอร์เซบตรอน

เครื่องหมาย + และ – ในรูปแทนตัวอย่างบวก (เด็กอ้วน) และตัวอย่างลบ (เด็กไม่อ้วน) ตามลำดับ ดังจะเห็นได้ในรูปว่าเส้นตรงนี้เมื่อกำหนดจุดตัดแกนและความชันที่เหมาะสมซึ่ง กำหนดโดย  $w_0$ ,  $w_1$ ,  $w_2$  เส้นตรงนี้จะแบ่งตัวอย่างออกเป็นสองกลุ่มซึ่งอยู่คนละด้านของ เส้นตรง และเมื่อมีข้อมูลส่วนสูงและน้ำหนักของเด็กคนอื่นที่เราต้องการทำนายว่าจะเป็นเด็ก อ้วนหรือไม่ ก็ใช้เส้นตรงนี้โดยดูว่าข้อมูลใหม่นี้อยู่ด้านใดของเส้นตรง ถ้าด้านบนก็ทำนายว่า เป็นเด็กอ้วน (+) ถ้าด้านล่างก็ทำนายว่าเด็กไม่อ้วน (–)

ตัวอย่างด้านบนแสดงกรณีของอินพุตในสองมิติ จะเห็นได้ว่าเพอร์เซปตรอนจะเป็น เส้นตรง ในกรณีที่อินพุตมากกว่าสองมิติเพอร์เซปตรอนจะเป็นระนาบตัดสินใจหลายมิติ (hyperplane decision surface) ปัญหาการเรียนรู้เพอร์เซปตรอนก็คือการหาค่าเวกเตอร์ น้ำหนัก (พ) ที่เหมาะสมในการจำแนกประเภทของข้อมูลสอนเพื่อให้เพอร์เซปตรอนแสดง เอาต์พุตได้ตรงกับค่าที่สอน กฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอน (perceptron learning rule) ใช้ สำหรับสอนเพอร์เซปตรอนโดยจะหาค่าเวกเตอร์น้ำหนักดังแสดงในตารางที่ 6–17

อัลกอริทึมเริ่มต้นจากสุ่มค่าเวกเตอร์น้ำหนัก ซึ่งโดยมากค่าที่สุ่มมานี้จะไม่ได้ระนาบ หลายมิติที่แบ่งตัวอย่างได้ถูกต้องทุกตัวดังนั้นจึงต้องมีการแก้ไขน้ำหนักโดยเทียบเพอร์เซปตรอนกับตัวอย่างที่สอน หมายถึงว่าเมื่อเราป้อนตัวอย่างสอนเข้าไปในเพอร์เซปตรอน เราจะคำนวณค่าเอาต์พุดได้ นำค่าเอาต์พุดที่คำนวณได้โดยเพอร์เซปตรอนเทียบกับ เอาต์พุดเป้าหมาย ถ้าตรงกันแสดงว่าจำแนกตัวอย่างได้ถูกต้อง ไม่ต้องปรับน้ำหนักสำหรับ ตัวอย่างนั้น แต่ถ้าไม่ตรงกันก็จะทำการปรับน้ำหนักตามสมการในอัลกอริทึม ส่วนอัตราการ เรียนรู้เป็นตัวเลขบวกจำนวนน้อยๆ เช่น 0.01, 0.005 เป็นต้น อัตราการเรียนรู้นี้จะส่งผลต่อ การลู่เข้าของเพอร์เซปตรอน ถ้าอัตราการเรียนรู้มีค่ามากเพอร์เซปตรอนก็จะเรียนรู้ได้เร็ว แต่ก็อาจเรียนรู้ไม่สำเร็จเนื่องจากการปรับค่ามีความหยาบเกินไป อัตราการเรียนรู้ที่มีค่า น้อยก็จะทำให้การปรับน้ำหนักทำได้อย่างละเอียดแต่ก็อาจเสียเวลาในการเรียนรู้นาน

ระนาบตัดสินใจ หลายมิติ

### ตารางที่ 6–17 อัลกอริทึมกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอน

#### Algorithm: Perceptron-Learning-Rule

- 1. Initialize weights  $w_i$  of the perceptron.
- 2. UNTIL the termination condition is met DO
  - 2.1 FOR EACH training example DO
    - Input the example and compute the output.
    - Change the weights if the output from the perceptron is not equal to the target output using the following rule.

$$w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i$$

$$\Delta w_i \leftarrow \alpha(t-o)x_i$$

where t, o and  $\alpha$  are the target output, the output from the perceptron and the learning rate, respectively.

การปรับน้ำหนักตามกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอนโดยใช้อัตราการเรียนรู้ที่มีค่าน้อย เพียงพอ จะได้ระนาบหลายมิติที่จะลู่เข้าสู่ระนาบหนึ่งที่สามารถแบ่งข้อมูลออกเป็นสองส่วน (ในกรณีที่ข้อมูลสามารถแบ่งได้) เพื่ออธิบายผลที่เกิดจากการปรับค่าน้ำหนัก เราจะลอง พิจารณาพฤติกรรมของกฎการเรียนรู้นี้ดูว่าทำไมการปรับน้ำหนักเช่นนี้จึงลู่เข้าสู่ระนาบที่ แบ่งข้อมูลได้อย่างถูกต้อง

- พิจารณากรณีแรกที่เพอร์เซปตรอนแยกตัวอย่างสอนตัวหนึ่งที่รับเข้ามาได้ถูกต้อง กรณีนี้จะพบว่า (t-o) จะมีค่าเป็น 0 ดังนั้น  $\Delta w_i$  ไม่เปลี่ยนแปลงเพราะ  $\Delta w_i = \alpha(\text{t-o})x_i$

- $\circ$  ถ้า  $x_i > 0$  จะได้ว่า  $\Delta w_i$  มากกว่า 0 เพราะว่า  $\Delta w_i \leftarrow \alpha(t-o)x_i$  และ  $\alpha$  มากกว่า 0, (t-o) = 2 และ  $x_i > 0$  จากสมการการปรับน้ำหนัก  $w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i$  เมื่อ  $\Delta w_i$  มากกว่า 0 จะทำให้  $w_i$  มีค่าเพิ่มขึ้นและ  $\sum w_i x_i$  ก็จะมีค่าเพิ่มขึ้น เมื่อผลรวมมีค่ามากขึ้นแสดงว่าการปรับไปในทิศทางที่ ถูกต้องคือเมื่อปรับไปจนกระทั่งได้ผลรวมมากกว่า 0 จะทำให้ เพอร์เซปตรอนเอาต์พูตได้ถูกต้องยิ่งขึ้น
- $\circ$  ถ้า  $x_i < 0$  เราจะได้ว่า  $\alpha(t-o)x_i$  จะมีค่าน้อยกว่า 0 แสดงว่า  $w_i$  ตัวที่คูณ กับ  $x_i$  ที่น้อยกว่า 0 จะลดลงทำให้  $\sum w_i x_i$  เพิ่มขึ้นเหมือนเดิม เพราะ  $x_i$  เป็นค่าลบและ  $w_i$  มีค่าลดลง ในที่สุดก็จะทำให้เพอร์เซปตรอนให้ เอาต์พูตได้ถูกต้องยิ่งขึ้น
- ในกรณีที่เพอร์เซปตรอนให้เอาต์พุตเป็น 1 แต่เอาต์พุตเป้าหมายหรือค่าที่แท้จริง เท่ากับ -1 จะได้ว่า w<sub>i</sub> ของ x<sub>i</sub> ที่เป็นค่าบวกจะลดลง ส่วน w<sub>i</sub> ของ x<sub>i</sub> ที่เป็นค่าลบ จะเพิ่มขึ้นและทำให้การปรับเป็นไปในทิศทางที่ถูกต้องเช่นเดียวกับในกรณีแรก

# 6.7.2 ตัวอย่างการเรียนฟังก์ชัน AND และ XOR ด้วยกฎเรียนรู้เพอร์เซปตรอน

พิจารณาตัวอย่างการเรียนรู้ของเพอร์เซปตรอนโดยจะให้เรียนรู้ฟังก์ชัน 2 ฟังก์ชัน ฟังก์ชัน แรกคือฟังก์ชัน AND แสดงในตารางที่ 6–18 ในกรณีนี้เราใช้ฟังก์ชันไบนารีเป็นฟังก์ชัน กระตุ้น

ตารางที่ 6–18 ฟังก์ชัน AND(x1,x2)

71 10 1011 0 10 11011 270 7 11 12 (X1,X2								
$x_1$	$x_2$	เอาต์พุต						
		เป้าหมาย						
0	0	0						
0	1	0						
1	0	0						
1	1	1						

ฟังก์ชัน AND ตามตารางด้านบนนี้จะให้ค่าที่เป็นจริงก็ต่อเมื่อ x1 และ x2 เป็นจริงทั้งคู่ (ดูที่ สดมภ์เอาต์พุตเป้าหมาย) ผลการใช้กฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอนกับฟังก์ชัน AND แสดงใน ตารางที่ 6–19

ตารางที่ 6–19 ผลการเรียนรู้ฟังก์ชัน AND โดยกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอน

Perceptron Learning Example - Function AND											
			Peic	eption Le	anning Ex	апріє - г	unction A	ND			
		Bias Inpu	v+ v-0— ⊢ 1				Alpha=	0.5			
Input	Input	bias ilipt	11 X0—⊤1		Net Sum	Target	Actual	Alpha*	W	eight Valı	100
x1	x2	1.0*w0	x1*w1	x2*w2	Input	Output	Output	Error	w0	wl	w2
XI	XZ	1.0 · WO	XI · WI	X2 · W2	прис	Output	Output	EHOI	0.1	0.1	0.1
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	0.10	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.00	-0.30	0	0	0.00	-0.40	0.10	0.10
1	0	-0.40	0.00	0.10	-0.30	0	0	0.00	-0.40	0.10	0.10
1	1	-0.40	0.10	0.00	-0.20	1	0	0.50	0.10	0.10	0.10
0	0	0.10	0.10	0.10	0.10	0	1	-0.50	-0.40	0.60	0.60
0	1	-0.40	0.00	0.60	0.10	0	1	-0.50	-0.40	0.60	0.00
1	0	-0.40	0.60	0.00	-0.30	0	0	0.00	-0.90	0.60	0.10
1	1	-0.90	0.60	0.00	-0.20	1	0	0.50	-0.40	1.10	0.10
0	0	-0.40	0.00	0.10	-0.40	0	0		-0.40	1.10	0.60
0	1	-0.40	0.00	0.60		0	1	-0.50	-0.40	1.10	0.00
1	0	-0.40	1.10	0.00	0.20	0	1	-0.50	-1.40	0.60	0.10
1	1	-1.40	0.60	0.10		1	0	0.50	-0.90	1.10	0.60
0	0	-0.90	0.00	0.00	-0.70	0	0	0.00	-0.90	1.10	0.60
0	1	-0.90	0.00	0.60	-0.30	0	0	0.00	-0.90	1.10	0.60
1	0	-0.90	1.10	0.00	0.20	0	1	-0.50	-1.40	0.60	0.60
1	1	-1.40	0.60	0.60	-0.20	1	0	0.50	-0.90	1.10	1.10
0	0	-0.90	0.00	0.00	-0.90	0	0	0.00	-0.90	1.10	1.10
0	1	-0.90	0.00	1.10	0.20	0	1	-0.50	-1.40	1.10	0.60
1	0	-1.40	1.10	0.00	-0.30	0	0	0.00	-1.40	1.10	0.60
1	1	-1.40	1.10	0.60	0.30	1	1	0.00	-1.40	1.10	0.60
0	0	-1.40	0.00	0.00	-1.40	0	0	0.00	-1.40	1.10	0.60
0	1	-1.40	0.00	0.60	-0.80	0	0	0.00	-1.40	1.10	0.60
1	0		1.10	0.00	-0.30	0	0	0.00	-1.40	1.10	0.60
1	1	-1.40	1.10	0.60	0.30	1	1	0.00	-1.40	1.10	0.60
1	1	-1.40	1.10	0.00	0.30	1	- 1	0.00	-1.40	1.10	0.00

ขั้นตอนแรกเริ่มจากการสุ่มค่า  $w_0$  จนถึง  $w_2$  ในที่นี้กำหนดให้เป็น 0.1 ทั้งสามตัว จากนั้น ก็เริ่มป้อนตัวอย่างเข้าไป (ทีละแถว) ตัวอย่างแรกได้ผลรวมเชิงเส้น (Net Sum) เป็น 0.10 ซึ่งมากกว่า 0 ดังนั้นเปอร์เซปตรอนจะให้เอาต์พุตจริง (Actual Output) ออกมาเป็น 1 ซึ่งผิด เพราะเอาต์พุตเป้าหมาย (Target Output) จะต้องได้เป็น 0 ทำให้อัตราการเรียนรู้คูณค่า ผิดพลาด (Alpha x Error) ได้ -0.50 หลังจากนี้ก็นำไปปรับน้ำหนักตาม  $w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i$  และ  $\Delta w_i \leftarrow \alpha(t-o)x_i$  ดังนั้นจะได้เป็น  $w_0 \leftarrow w_0 + \alpha(t-o)x_0 = w_0 + 0.50(-1) \times 1 = 0.10 + (-0.5) = -0.4 ต่อไปก็ปรับค่า <math>w_1$  ในทำนองเดียวกัน  $w_1 \leftarrow w_1 + \alpha(t-o)x_1 = w_1 + 0.50(-1) \times 0$  ดังนั้น  $w_1$  จะเท่ากับ 0.10 คือไม่เปลี่ยนแปลง เช่นเดียวกับ  $w_2$  ที่ไม่เปลี่ยนแปลง จะเห็นได้ ว่าแม้มีค่าผิดพลาดแต่ไม่มีการปรับค่า  $w_1$  และ  $w_2$  เนื่องจากอินพุตที่ใส่เข้าไปเป็น 0 ทำ

ให้ผลคูณเป็น 0 จึงไม่ได้ปรับ และเป็นข้อเสียของฟังก์ชันกระตุ้นแบบไบนารีซึ่งถ้าผลออกมา เป็น 0 จะไม่มีการปรับค่าให้ (ถ้าเราเปลี่ยน 0 เป็น –1 การปรับค่าจะดีขึ้น  $w_i$  จะถูกปรับทันทีตั้งแต่รอบแรก)

ตัวอย่างที่สองจนถึงตัวอย่างที่สี่ก็ทำเช่นเดียวกัน และเมื่อทำครบ 1 รอบการสอน (epoch) แล้วจะต้องทำการสอนซ้ำด้วยข้อมูลชุดเดิม นี่คือวิธีการสอนของข่ายงานประสาท เทียมซึ่งต่างจากวิธีอื่น ๆ ที่ต้องใช้ข้อมูลชุดเดิมสอนซ้ำไปจนกระทั่งค่าผิดพลาดลดลงจนถึง จุดที่เราต้องการ ในที่นี้คือ 0 เนื่องจากเราต้องการให้มีการแบ่งข้อมูลอย่างเด็ดขาด และ สมการเส้นตรงที่ได้จะมีค่า  $w_0 = -1.40$ ,  $w_1 = 1.10$  และ  $w_2 = 0.60$ 

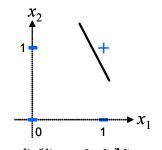
ฟังก์ชันที่สองที่จะทดลองเรียนรู้ด้วยกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอนคือฟังก์ชัน XOR แสดงในตารางที่ 6–20

ตารางที่ 6–20 พงกิซิน XOR(X1,X2)								
$x_1$	$x_2$	เอาต์พุตเป้าหมาย 0						
0	0							
0	1	1						
1	0	1						
4	4	•						

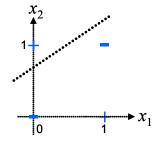
ตารางที่ 6–20 ฟังก์ชัน XOR(x1,x2)

ฟังก์ชัน XOR ตามตารางด้านบนนี้จะให้ค่าที่เป็นจริงก็ต่อเมื่อ  $x_1$  หรือ  $x_2$  ตัวใดตัวหนึ่ง เพียงตัวเดียวเป็นจริง (ดูที่สดมภ์เอาต์พุดเป้าหมาย) ผลการใช้กฎการเรียนรู้ เพอร์เซปตรอนกับฟังก์ชัน XOR แสดงในตารางที่ 6–21

ในกรณีของฟังก์ชัน XOR นี้พบว่าค่าผิดพลาดไม่ลดลง และค่าน้ำหนักจะแกว่งไปมาโดยไม่ลู่เข้าแม้ว่าจะสอนต่อจากนี้ไปอีกกี่รอบการสอนก็ตาม จึงสรุปว่าฟังก์ชัน XOR เรียนไม่สำเร็จด้วยเพอร์เซปตรอน เมื่อเรานำฟังก์ชัน AND และ XOR ไปวาดกราฟในสองมิติจะได้กราฟดังรูปที่ 6–37



(ก) ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นได้ (AND)



(ข) ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นไม่ได้ (XOR)

รูปที่ 6–37 ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นใด้และไม่ได้

ตารางที่ 6–21 ผลการเรียนรู้ฟังก์ชัน XOR โดยกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอน

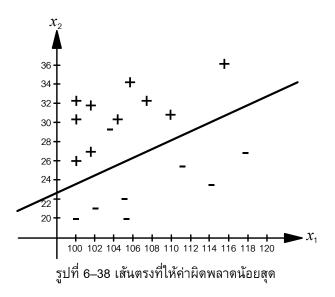
	Perceptron Learning Example XOR										
				Perceptr	on Learni	ng Examp	le XOR	1			
		Bias Inpu	ıt X0=+1				Alpha =				
Input	Input				Net Sum	Target	Actual	Alpha*	W	eight Valu	ies
x1	x2	1.0*w0	xl*wl	x2*w2	Input	Output	Output	Error	w0	w1	w2
									0.1	0.1	0.1
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	0.10	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0	0.50	0.10	0.10	0.60
1	0	0.10	0.10	0.00	0.20	1	1	0.00	0.10	0.10	0.60
1	1	0.10	0.10	0.60	0.80	0	1	-0.50	-0.40	-0.40	0.10
0	0	-0.40	0.00	0.00	-0.40	0	0	0.00	-0.40	-0.40	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0	0.50	0.10	-0.40	0.60
1	0	0.10	-0.40	0.00	-0.30	1	0	0.50	0.60	0.10	0.60
1	1	0.60	0.10	0.60	1.30	0	1	-0.50	0.10	-0.40	0.10
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	-0.40	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0	0.50	0.10	-0.40	0.60
1	0	0.10	-0.40	0.00	-0.30	1	0	0.50	0.60	0.10	0.60
1	1	0.60	0.10	0.60	1.30	0	1	-0.50	0.10	-0.40	0.10
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	-0.40	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0	0.50	0.10	-0.40	0.60
1	0	0.10	-0.40	0.00	-0.30	1	0		0.60	0.10	0.60
1	1	0.60	0.10	0.60	1.30	0	1	-0.50	0.10	-0.40	0.10
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	-0.40	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0		0.10	-0.40	0.60
1	0	0.10	-0.40	0.00	-0.30	1	0		0.60	0.10	0.60
1	1	0.60	0.10	0.60	1.30	0	1	-0.50	0.10	-0.40	0.10
0	0	0.10	0.00	0.00	0.10	0	1	-0.50	-0.40	-0.40	0.10
0	1	-0.40	0.00	0.10	-0.30	1	0		0.10	-0.40	0.60
1	0	0.10	-0.40	0.00	-0.30	1	0		0.60	0.10	0.60
1	1	0.10	0.10	0.60	1.30	0	1	-0.50	0.00	-0.40	0.00
- 1	1	0.00	0.10	0.00	1.30	0	1	-0.30	0.10	-0.40	0.10

ลบ) ได้ด้วยเส้นตรง ส่วนฟังก์ชัน XOR เราไม่สามารถหา*เส้นตร*งที่มาแบ่งตัวอย่างบวกและ ลบออกจากกัน (ไม่สามารถลากเส้นตรงให้ตัวอย่างบวกและลบให้อยู่คนละด้านของเส้น) ตัวอย่างการเรียนรู้ฟังก์ชัน XOR ข้างต้นได้แสดงให้เห็นว่า เพอร์เซปตรอนเรียนรู้บาง ฟังก์ชันไม่ได้ ฟังก์ชันเหล่านี้เรียกว่า ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นไม่ได้ (linearly non-separable function) ส่วนฟังก์ชันที่แยกได้เรียกว่า ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นได้ (linearly separable function) ซึ่งเป็นข้อจำกัดของเพอร์เซปตรอน เมื่อเราย้อนกลับไปดูตารางที่ 6–21 จะพบว่า นอกจากการเรียนรู้ฟังก์ชัน XOR ไม่สำเร็จแล้ว การเรียนรู้ก็จะไม่ลู่เข้าสู่เส้นตรงใดเส้นตรง หนึ่งอีกด้วย ดังจะเห็นได้จากการที่เวกเตอร์น้ำหนักจะแกว่งไปมา การไม่ลู่เข้าก่อให้เกิด

ปัญหาในการเรียนรู้เพราะเราจะไม่รู้ว่าเมื่อไรจะหยุดอัลกอริทึม พิจารณาตัวอย่างใน

จากรูปจะเห็นได้ว่าฟังก์ชัน AND เป็นฟังก์ชันที่แยก (ระหว่างตัวอย่างบวกกับตัวอย่าง

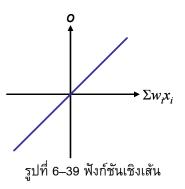
ฟังก์ชันแยก เชิงเส้นไม่ได้ รูปที่ 6–38 ซึ่งมีตัวอย่างสอนเหมือนกับในรูปที่ 6–36 ยกเว้นว่าตัวอย่างตัวที่แปดใน ตารางที่ 6–16 มีการบันทึกค่าของประเภทผิดจาก 1 เป็น -1 ทำให้เกิดตัวอย่างลบปะปนไป ในกลุ่มของตัวอย่างบวกดังแสดงในรูป ในกรณีเช่นนี้เส้นตรงที่ดีที่สุดก็ยังคงเป็นเส้นตรงเดิม เหมือนกับในรูปที่ 6–36 แต่ว่ากฏการเรียนรู้เพอร์เซปตรอนจะไม่ให้คำตอบเป็นเส้นตรงนี้ เนื่องจากอัลกอริทึมไม่คู่เข้าสู่เส้นตรงเดียว แต่จะแกว่งไปมา



กฎเดลตัว (delta rule) เป็นกฎการเรียนรู้สำหรับหาค่าเวกเตอร์น้ำหนักของเพอร์เซป-ตรอนอีกกฎหนึ่งและมีข้อดีที่การเรียนรู้จะลู่เข้าสู่ระนาบหลายมิติที่ให้ค่าผิดพลาดน้อยสุด แม้ว่าตัวอย่างจะเป็นฟังก์ชันแบบแยกเชิงเส้นไม่ได้ กฎนี้ใช้หลักการของการเคลื่อนลงตาม ความชัน (gradient descent) เพื่อหาคำตอบจากปริภูมิของเวกเตอร์น้ำหนักที่เป็นไปได้ ซึ่ง กฎนี้เป็นพื้นฐานของอัลกอริทึมการแพร่กระจายย้อนกลับ (back-propagation) ดังจะกล่าว ต่อไป

กฎเดลต้านี้จะหาเวกเตอร์น้ำหนักที่ให้ค่าผิดพลาดของตัวอย่างสอนน้อยสุดโดยใช้การหา อนุพันธ์ทางคณิตศาสตร์ ซึ่งในการหาค่าน้อยสุดด้วยอนุพันธ์นั้นจำเป็นต้องใช้ฟังก์ชัน กระตุ้นที่หาอนุพันธ์ได้ ฟังก์ชันที่เราเคยใช้ก่อนหน้านี้เช่นฟังก์ชันสองขั้วและฟังก์ชันไบนารี เป็นฟังก์ชันที่หาอนุพันธ์ไม่ได้ในบางจุด ดังนั้นในกฎเดลต้านี้เราจะใช้ฟังก์ชันกระตุ้นแบบ ฟังก์ชันเชิงเส้น (linear function) ดังแสดงในรูปที่ 6–39 ซึ่งค่าเอาต์พุต (o) แสดงโดย  $o(\vec{x}) = \vec{w} \cdot \vec{x} = \sum w_i x_i$  กล่าวคือเอาต์พุตจะเท่ากับผลรวมเชิงเส้น แม้ว่าตัวอย่างสอนจะ แบ่งเป็นสองกลุ่ม (เช่น 1 กับ -1) ก็ไม่เกิดปัญหาเมื่อเราใช้ฟังก์ชันเชิงเส้นโดยจะทำนาย

ประเภทของตัวอย่างได้โดยดูที่เครื่องหมาย เช่นถ้าฟังก์ชันเชิงเส้นให้เอาต์พุตเป็น -0.21 ก็ ให้ทำนายประเภทเป็น -1 เป็นต้น

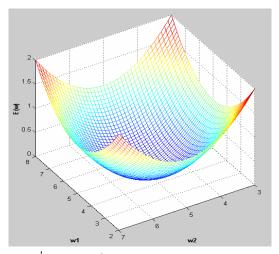


ดังที่กล่าวข้างต้น กฎเดลต้าจะหาค่าเวกเตอร์น้ำหนักที่ให้ค่าผิดพลาดต่ำสุด ดังนั้นเรา นิยามฟังก์ชันค่าผิดพลาดการสอน (training error function)  $E(\vec{w})$  ดังนี้

$$E(\vec{w}) = \frac{1}{2} \sum_{d=D} (t_d - o_d)^2$$
 (6.10)

โดยที่ D เป็นเซตของตัวอย่างสอน  $t_d$  เป็นเอาต์พุตเป้าหมายของตัวอย่าง d และ  $o_d$  เป็น เอาต์พุตของเพอร์เซปตรอนสำหรับตัวอย่าง d

ฟังก์ชันค่าผิดพลาดการสอน  $E(\vec{w})$  เป็นฟังก์ชันของ  $\vec{w}$  จะมีค่า  $\vec{w}$  บางตัวที่ทำให้ฟังก์ชัน มีค่าต่ำสุด และพบว่าจะมี  $\vec{w}$  เช่นนั้นแค่ตัวเดียวเพราะ  $E(\vec{w})$  เป็นฟังก์ชันพาราโบล่าของ  $\vec{w}$  ในกรณีที่  $\vec{w}$  ประกอบด้วยน้ำหนัก 2 ค่าคือ  $w_1$  และ  $w_2$  เราจะได้ฟังก์ชันดังรูปที่ 6–40



รูปที่ 6–40 ฟังก์ชันค่าผิดพลาดการสอน  $E(ec{w})$ 

คุณสมบัติของฟังก์ชันพาราโบล่าคือจะมีค่าต่ำสุดเพียงค่าเดียว ในการหาค่าต่ำสุดเรา สามารถทำได้โดยกำหนดจุด  $(w_1,w_2)$  เริ่มต้น สมมติว่าเป็น  $(w_{10},w_{20})$  จากนั้นหาเวกเตอร์ สัมผัสพาราโบล่า ณ ตำแหน่ง  $E(w_{10},w_{20})$  แล้วเราจะวิ่งลงตามความชันของเวกเตอร์ที่สัมผัส กับผิวค่าผิดพลาด (error surface) ถ้าชันมากก็ปรับค่าเวกเตอร์น้ำหนักมาก ถ้าชันน้อยก็ ปรับค่าน้อยจนกระทั่งมาถึงจุดต่ำสุด ซึ่ง ณ จุดนี้ความชันจะเท่ากับศูนย์และไม่ต้องปรับค่า เวกเตอร์น้ำหนักอีกต่อไป ดังนั้นการใช้หลักการนี้ต้องการการหาอนุพันธ์ของผิวค่าผิดพลาด ซึ่งจะได้เป็นความชันของผิวสัมผัสกับผิวค่าผิดพลาด  $E(\vec{w})$  นี้ (เขียนแทนด้วย  $\nabla E(\vec{w})$ ) ดังแสดงต่อไปนี้

$$\nabla E(\vec{w}) = \left[ \frac{\partial E}{\partial w_0}, \frac{\partial E}{\partial w_1}, \dots, \frac{\partial E}{\partial w_n} \right]$$
 (6.11)

เนื่องจากเวกเตอร์สัมผัสนี้มีทิศในแนวขึ้น แต่เราต้องการวิ่งลงดังนั้นเวกเตอร์ในแนวลงจึง เป็น  $-\nabla E(\vec{w})$  เราจะได้ว่ากฎการปรับค่าเวกเตอร์น้ำหนักเป็น  $\vec{w} \leftarrow \vec{w} + \Delta \vec{w}$  โดยที่  $\Delta \vec{w} = -\eta \nabla E(\vec{w})$  และ  $\eta$  คืออัตราการเรียนรู้เป็นค่าคงที่ตัวเลขบวก กฎเดลต้านี้สามารถ เขียนให้อยู่ในรูปของสมาชิกแต่ละตัวของเวกเตอร์น้ำหนักได้เป็น  $w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i$  โดยที่

$$\Delta w_i = -\eta \frac{\partial E}{\partial w_i}$$

 $\frac{\partial E}{\partial w_i}$  สามารถคำนวณได้ดังต่อไปนี้

$$\begin{split} \frac{\partial E}{\partial w_i} &= \frac{\partial}{\partial w_i} \frac{1}{2} \sum_{d \in D} (t_d - o_d)^2 \\ &= \frac{1}{2} \sum_{d \in D} \frac{\partial}{\partial w_i} (t_d - o_d)^2 \\ &= \frac{1}{2} \sum_{d \in D} 2(t_d - o_d) \frac{\partial}{\partial w_i} (t_d - o_d) \\ &= \sum_{d \in D} (t_d - o_d) \frac{\partial}{\partial w_i} (t_d - \vec{w} \cdot \vec{x}_d) \\ &\frac{\partial E}{\partial w_i} &= \sum_{d \in D} (t_d - o_d) (-x_{id}) \end{split}$$

โดยที่  $-x_{id}$  คือสมาชิก  $x_i$  ของตัวอย่าง d

$$\therefore \Delta w_i = \eta \sum_{d \in D} (t_d - o_d) x_{id}$$
 (6.12)

### อัลกอริทึมของกฎเดลต้าเป็นดังตารางที่ 6–22 ต่อไปนี้

### ตารางที่ 6–22 อัลกอริทึมกฎเดลต้า

#### Algorithm: Delta-Rule(training-examples, $\eta$ )

Each training example is a pair  $<\vec{x},t>$ , where  $\vec{x}$  is the vector of input values, and t is the target output value.  $\eta$  is the learning rate.

- 1. Initialize each  $w_i$  to some small random value.
- 2. UNTIL the termination condition is met DO
  - 2.1 Initialize each  $\Delta w_i$  to zero.
  - 2.2 FOR EACH  $\langle \vec{x}, t \rangle$  in training-examples Do
    - Input the instance  $\vec{x}$  to the unit and compute the output o.
    - FOR EACH linear unit weight  $w_i$  DO

$$\Delta w_i \leftarrow \Delta w_i + \eta(t-o)x_i$$

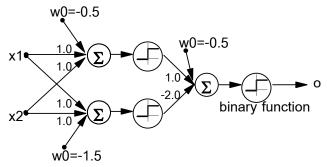
2.3 FOR EACH linear weight  $w_i$  DO

$$w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i$$

อัลกอริทึมกฎเดลต้าข้างต้นนี้จะหาค่าเวกเตอร์น้ำหนักที่ให้ค่าความผิดพลาดน้อยสุด ซึ่ง มีข้อดีที่อัลกอริทึมจะลู่เข้า อย่างไรก็ดีฟังก์ชันแยกเชิงเส้นไม่ได้ที่เรียนรู้ไม่ได้ด้วยกฎเรียนรู้ เพอร์เซปตรอนก็ไม่สามารถแยกได้อย่างถูกต้องสมบูรณ์ด้วยกฎเดลต้าเช่นกัน ในหัวข้อ ต่อไปจะกล่าวถึงข่ายงานหลายชั้นที่สามารถแยกฟังก์ชันประเภทนี้ได้

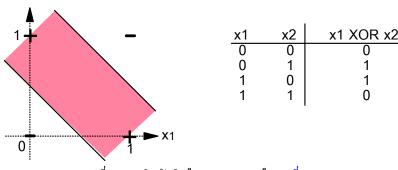
# 6.7.3 ข่ายงานหลายชั้นและการแพร่กระจายย้อนกลับ

จากข้างต้นจะเห็นว่าเพอร์เซปตรอนสามารถเรียนรู้ฟังก์ชันแยกได้เชิงเส้นเท่านั้น ในส่วนนี้ จะอธิบายการนำเพอร์เซปตรอนหลาย ๆ ตัวมาเชื่อมต่อกัน เพื่อสร้างเป็นข่ายงานประสาท หลายชั้น (multilayer neural network) ที่สามารถแสดงผิวตัดสินใจไม่เชิงเส้น (non-linear decision surface) เพื่อให้เห็นถึงประสิทธิภาพของข่ายงานหลายชั้น จะยกตัวอย่างการต่อ เพอร์เซปตรอน 3 ตัวเข้าด้วยกันเพื่อเรียนรู้ฟังก์ชัน XOR ดังแสดงในรูปที่ 6-41



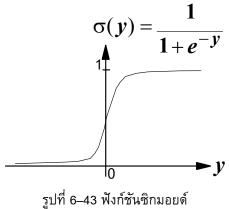
รูปที่ 6–41 ข่ายงานหลายชั้นสามารถเรียนรู้ฟังก์ชัน XOR

รูปที่ 6–41 แสดงการเชื่อมต่อเพอร์เซปตรอน 3 ตัวเข้าด้วยกัน เพอร์เซปตรอนสองตัว แรกรับอินพุตโดยตรงส่วนเพอร์เซปตรอนตัวที่สามรับอินพุตจากเอาต์พุตของ เพอร์เซปตรอนสองตัวแรก จะเห็นได้ว่าเพอร์เซปตรอนตัวแรกที่อยู่ด้านซ้ายบนของรูปนั้น แทนฟังก์ชันเชิงเส้น  $x_1+x_2=0.5$  ส่วนเพอร์เซปตรอนตัวที่สองที่อยู่ด้านซ้ายล่างของรูปนั้น แทนฟังก์ชันเชิงเส้น  $x_1+x_2=1.5$  ฟังก์ชันเชิงเส้นทั้งสองมีความชันเท่ากันเท่ากับ -1 แต่มี จุดตัดแกนต่างกันดังแสดงในรูปที่ 6–42 ส่วนเพอร์เซปตรอนตัวที่สามทำหน้าที่รวมผลลัพธ์ จากเพอร์เซปตรอนสองตัวแรก และโดยการกำหนดเวกเตอร์น้ำหนักที่เหมาะสมของ เพอร์เซปตรอนตัวที่สามทำให้ได้ผิวตัดสินใจที่อยู่ระหว่างเส้นตรงทั้งสองเป็นตัวอย่างบวก และที่อยู่ด้านนอกเป็นตัวอย่างลบ

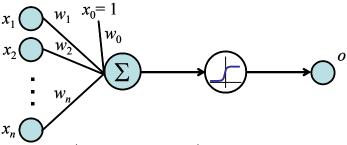


รูปที่ 6–42 ผิวตัดสินใจของข่ายงานในรูปที่ 6–41

ในการเชื่อมต่อครั้งนี้ใช้ฟังก์ชันกระตุ้นแบบใบนารีเพื่อให้ง่ายต่อการทำความเข้าใจ แต่ การคำนวณหากฎเรียนรู้สำหรับข่ายงานหลายชั้นต้องใช้ฟังก์ชันกระตุ้นที่หาอนุพันธ์ได้ ดังนั้นเราจะไม่ใช้ฟังก์ชันใบนารีกับข่ายงานหลายชั้น แต่จะใช้ฟังก์ชันเชิงเส้นหรืออาจใช้ ฟังก์ชันซิกมอยด์ (sigmoid function) ดังแสดงในรูปที่ 6–43



เพอร์เซปตรอนที่ใช้ฟังก์ชันกระตุ้นเป็นฟังก์ชันซิกมอยด์แสดงในรูปที่ 6-44

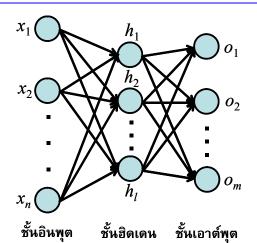


รูปที่ 6–44 เพอร์เซปตรอนที่ใช้ฟังก์ชันซิกมอยด์

คุณสมบัติหนึ่งของฟังก์ชันซิกมอยด์ก็คือสามารถแสดงอนุพันธ์ของฟังก์ชันในรูปของ เอาต์พุตได้อย่างง่าย กล่าวคือ

$$\frac{d\sigma(y)}{dy} = \sigma(y)(1 - \sigma(y)) \tag{6.13}$$

อัลกอริทึมการแพร่กระจายย้อนกลับ (backpropagation algorithm) [Rumelhart & McClelland, 1986] เรียนรู้ค่าเวกเตอร์น้ำหนักสำหรับข่ายงานป้อนไปหน้าแบบหลายชั้น (multilayer feedforward network) โดยใช้การเคลื่อนลงตามความชั้นเพื่อหาค่าต่ำสุดของค่า ผิดพลาดระหว่างเอาต์พุตของข่ายงานกับเอาต์พุตเป้าหมาย ตัวอย่างของข่ายงานป้อนไป หน้าแบบหลายชั้นแสดงในรูปที่ 6-45



รูปที่ 6–45 ตัวอย่างข่ายงานป้อนไปหน้าแบบหลายชั้น

ตัวอย่างในรูปด้านบนแสดงข่ายงานป้อนไปหน้าแบบหลายชั้นซึ่งประกอบด้วยชั้นอินพุต ชั้นอิดเดนหรือชั้นช่อน และชั้นเอาต์พุต ในรูปแสดงชั้นอิดเดนเพียงชั้นเดียวแต่อาจมี มากกว่าหนึ่งชั้นก็ได้ เส้นเชื่อมจะเชื่อมต่อเป็นชั้นๆ ไม่ข้ามชั้นจากชั้นอินพุตไป ชั้นอิดเดน ถ้ามีชั้นอิดเดนมากกว่าหนึ่งชั้นก็เชื่อมต่อกันไป และสุดท้ายจากชั้นอิดเดนไปชั้น เอาต์พุต ข่ายงานป้อนไปหน้าแบบหลายชั้นนี้จะไม่มีเส้นเชื่อมย้อนกลับจะมีแต่เส้นเชื่อมไป ข้างหน้าอย่างเดียวเช่นไม่มีเส้นเชื่อมจากบัพในชั้นเอาต์พุตส่งกลับมายังบัพในชั้นอิดเดน หรือชั้นอินพุต เป็นต้น

ในการปรับค่าเวกเตอร์น้ำหนักโดยอัลกอริทึมการแพร่กระจายย้อนกลับนั้น เราต้อง นิยามค่าผิดพลาดการสอนสำหรับข่ายงาน  $E(\vec{w})$  จากนั้นจะหาค่าเวกเตอร์น้ำหนักที่ให้ค่า ผิดพลาดด่ำสุด นิยามค่าผิดพลาดดังนี้

$$E(\vec{w}) = \frac{1}{2} \sum_{d \in D} \sum_{k \in outputs} (t_{kd} - o_{kd})^2$$
 (6.14)

โดยที่ outputs คือเซตของบัพเอาต์พุตในข่ายงาน  $t_{kd}$  และ  $o_{kd}$  เป็นค่าเอาต์พุตเป้าหมายและ เอาต์พุตที่ได้จากข่ายงานตามลำดับของบัพเอาต์พุตที่ k ของตัวอย่างตัวที่ d อัลกอริทึมการ แพร่กระจายย้อนกลับจะคันหาเวกเตอร์น้ำหนักที่ให้ค่าผิดพลาดต่ำสุด แต่ในกรณีของ ข่ายงานป้อนไปหน้าแบบหลายชั้นนี้ค่าต่ำสุดมักมีมากกว่าหนึ่งจุด ดังนั้นคำตอบของการ แพร่กระจายย้อนกลับจึงเป็นค่าต่ำสุดเฉพาะที่ อัลกอริทึมแสดงในตารางที่ 6–23

#### ตารางที่ 6–23 อัลกอริทึมการแพร่กระจายย้อนกลับ

#### Algorithm: Backpropagation (training-examples, h, $n_{inv}$ , $n_{out}$ , $n_{hidden}$ )

Each training example is a pair  $\langle \vec{x}, \vec{t} \rangle$ , where  $\vec{x}$  is the input vector,  $\vec{t}$  is the target output vector,  $\eta$  is the learning rate.  $n_{im}n_{out}$ ,  $n_{hidden}$  are the number of network inputs, units in the hidden layer, output units, respectively. The input from unit i into unit j and the weight from unit i to unit j are denoted  $x_{ii}$  and  $w_{ii}$ 

- 1. Initialize all network weights to small random numbers (e.g., [-0.05..0.05])
- 2. UNTIL the termination condition is met DO
  - 2.1 FOR EACH  $<\vec{x},\vec{t}>$  in training-examples DO

/\*Propagate input forward through the network\*/

• Input the instance  $\vec{x}$  to the network, compute the output  $o_u$  of every unit u.

/\*Propagate errors backward through the network\*/

• For each network output unit k, calculate its error term  $\delta_k$ 

$$\delta_k = o_k (1 - o_k)(t_k - o_k)$$

• For each hidden unit h, calculate its error term  $\delta_h$ 

$$\delta_h = o_h(1 - o_h) \sum_{k \in outmuts} w_{kh} \delta_k$$

• Update each network weight  $w_{ji}$ :  $w_{ji} \leftarrow w_{ji} + \Delta w_{ji}$  where  $\Delta w_{ii} = \eta \delta_i x_{ii}$ 

# 6.8 การเรียนรู้แบบเบส์

การเรียนรู้แบบเบล์ (Bayesian learning) เป็นวิธีการเรียนรู้ที่ใช้ทฤษฎีความน่าจะเป็นซึ่งมี พื้นฐานมาจากทฤษฎีของเบล์ (Bayes theorem) เข้ามาช่วยในการเรียนรู้ จุดมุ่งหมายก็เพื่อ ต้องการสร้างโมเดลที่อยู่ในรูปของความน่าจะเป็น ซึ่งเป็นค่าที่บันทึกได้จากการสังเกต จากนั้นนำโมเดลมาหาว่าสมมติฐานใดถูกต้องที่สุดโดยใช้ความน่าจะเป็นเข้ามาช่วย ข้อดีก็ คือเราสามารถใช้ข้อมูลและความรู้ก่อนหน้า (prior knowledge) เข้ามาช่วยในการเรียนรู้ได้ ด้วย ความรู้ก่อนหน้าหมายถึงความรู้ที่เรามีเกี่ยวกับสมมติฐานแต่ละตัวก่อนที่เราจะเก็บ ข้อมูล เมื่อใช้งานเราจะนำความน่าจะเป็นของข้อมูลที่เก็บได้มาปรับสมมติฐานซ้ำอีกครั้ง ซึ่ง พบว่าวิธีนี้ให้ประสิทธิภาพในการเรียนรู้ได้ดีไม่ด้อยกว่าวิธีการเรียนรู้ประเภทอื่น

### 6.8.1 ทฤษฎีของเบส์

กำหนดให้ A และ B เป็นเหตุการณ์ใดๆ ความน่าจะเป็นของ A เ*มื่อรู้* B (ความน่าจะเป็นที่ จะเกิดเหตุการณ์ A โดยมีเงื่อนไขว่าเหตุการณ์ B ได้เกิดขึ้นแล้ว) เขียนแทนด้วย P(A|B) สามารถคำนวณได้ด้วยทฤษฎีของเบส์ดังนี้

$$P(A \mid B) = \frac{P(B \mid A)P(A)}{P(B)}$$
(6.15)

กล่าวคือความน่าจะเป็นของ A *เมื่อรู้ B* (โดยมีเงื่อนไขว่า B เกิดขึ้นแล้ว) สามารถคำนวณได้ จากผลคูณของความน่าจะเป็นของ B เมื่อรู้ A กับความน่าจะเป็นของ A หารด้วยความน่าจะ เป็นของ B เราเรียก P(A) ว่าเป็นความน่าจะเป็นก่อน (prior probability) และเรียก P(A|B) ว่าเป็นความน่าจะเป็นภายหลัง (posterior probability) ความน่าจะเป็นก่อนเป็นค่าที่ได้จาก ข้อมูลเบื้องต้น ส่วนความน่าจะเป็นภายหลังเป็นค่าความน่าจะเป็นก่อนที่ถูกปรับด้วยข้อมูล ที่เพิ่มขึ้น

ความน่าจะเป็นก่อน และ ความน่าจะเป็นภายหลัง

> ในกรณีของการเรียนรู้ของเครื่องนั้น สิ่งที่เราสนใจก็คือเมื่อเรามีชุดข้อมูลหรือเซตของ ตัวอย่างสอน D เราต้องการหาค่าความน่าจะเป็นที่สมมติฐาน (h) ที่เราสนใจว่ามีโอกาสจะ เกิดขึ้นเท่าไร เราก็สามารถใช้ทฤษฎีของเบส์ในการคำนวณได้ดังนี้

$$P(h \mid D) = \frac{P(D \mid h)P(h)}{P(D)}$$
 (6.16)

โดยที่ P(h) คือความน่าจะเป็นก่อนซึ่งเป็นความน่าจะเป็นที่สมมติฐาน h จะเป็นจริงโดยที่ เรายังไม่ได้ดูข้อมูลตัวอย่างสอน ส่วน P(h|D) เป็นความน่าจะเป็นภายหลังซึ่งเป็นความ น่าจะเป็นที่สมมติฐาน h จะเป็นจริงโดยมีเงื่อนไขว่า D เป็นจริง (เราเห็นข้อมูลตัวอย่างสอน D แล้ว) ในการเรียนรู้ของเครื่อง เราต้องการคำนวณความน่าจะเป็นภายหลังนี้ ซึ่งมักจะหา ไม่ได้โดยตรง แต่ถ้าเราใช้ทฤษฎีของเบส์ดังข้างต้นความน่าจะเป็นนี้จะคำนวณได้ง่ายขึ้น โดยใช้นิพจน์ทางด้านขวามือของสูตรที่ (6.16)

ยกตัวอย่างเช่นถ้าเรามีต้นไม้ตัดสินใจหลายๆ ต้นและอยากทราบว่าแต่ละต้นมีโอกาส เกิดขึ้นหรือมีความถูกต้องเท่าไร ก็คือเราต้องการหา P(h|D) นั่นเอง โดยที่ h แทนต้นไม้ ตัดสินใจต้นหนึ่งที่เรากำลังพิจารณา เราอาจจะมีความเชื่อว่าต้นไม้ต้นเล็กมีโอกาสที่จะเป็น จริงมากกว่าต้นใหญ่ (คล้ายกับกฎของอ๊อกแคม) นั่นคือเรามีความน่าจะเป็นก่อน P(h) ที่ ต้นไม้จะเป็นจริงโดยยังไม่ได้ดูตัวอย่างสอน ซึ่งจะให้ค่าความน่าจะเป็นของต้นไม้ต้นเล็กมีค่า มากกว่าของต้นไม้ต้นใหญ่ เมื่อเรารับตัวอย่างสอนแล้วนำมาปรับค่าความน่าจะเป็นก่อน ได้ เป็นความน่าจะเป็นภายหลัง ส่วน P(D|h) เป็นความน่าจะเป็นที่ D จะเป็นจริงเมื่อรู้ว่า h เป็นจริง ความน่าจะเป็นค่านี้สามารถวัดได้โดยนำตัวอย่างสอนมาตรวจสอบกับต้นไม้ h ว่า ในจำนวนตัวอย่างสอนทั้งหมดนั้นมีอัตราส่วนของตัวอย่างที่ตรงหรือสอดคล้องกับต้นไม้ เท่าไร ส่วน P(D) เป็นความน่าจะเป็นที่เซตตัวอย่างสอนจะเป็นจริง ซึ่งในการหา h ที่ดีที่สุด นั้นโดยมากเรามักละค่านี้ได้โดยไม่ต้องนำมาคำนวณดังจะกล่าวต่อไป ดังนั้นจะเห็นได้ว่า การใช้ทฤษฎีของเบส์สามารถใช้คำนวณความน่าจะเป็นของสมมติฐานแต่ละตัว เมื่อรู้ว่าเซต ตัวอย่างสอนเป็นจริงซึ่งจะช่วยให้เราเลือกสมมติฐานที่ดีที่สุดได้

สมมติฐานภายหลังมากสุด

เราเรียกสมมติฐานที่ดีที่สุดว่า *สมมติฐานภายหลังมากสุด – เอ็มเอพี (Maximum A* Posterior hypothesis – MAP) ซึ่งนิยามให้เป็นดังนี้

$$h_{MAP} = \underset{h \in H}{\operatorname{arg\,max}} P(h \mid D)$$

$$= \underset{h \in H}{\operatorname{arg\,max}} \frac{P(D \mid h)P(h)}{P(D)}$$
(6.17)

$$h_{MAP} = \underset{h \in H}{\arg \max} P(D \mid h) P(h)$$
 (6.18)

โดยที่ H เป็นปริภูมิของสมมติฐานทั้งหมด arg max f(x) เป็นฟังก์ชันที่คืนค่า x ที่ทำให้ f(x) สูงสุด สมการที่ (6.17) ได้จากการใช้ทฤษฎีของเบส์และเนื่องจากว่าสำหรับ  $h \in H$  ทุกตัวมี

ค่า P(D) เท่ากันหมด ดังนั้นเราจึงสามารถละ P(D) ได้และได้สมการที่ (6.18) กล่าวคือ h ที่ ดีที่สุดตามเอ็มเอพีคือ h ที่ทำให้ค่า P(D|h)P(h) มีค่าสูงสุด

เทคนิคการเรียนรู้ของเครื่องหลายวิธีไม่ได้หาค่า h<sub>MAP</sub> แต่มักหา h<sub>ML</sub> (Maximum Likelihood hypothesis) ดังในสมการที่ (6.19) ด้านล่างนี้ ซึ่งหมายถึงสมมติฐานที่ตรงหรือ สอดคล้องกับข้อมูลสอนมากสุดจะเป็นสมมติฐานที่ดีสุดโดยไม่ได้พิจารณาความน่าจะเป็น ก่อน

$$h_{ML} = \underset{h \in H}{\operatorname{arg\,max}} P(D \mid h) \tag{6.19}$$

ยกตัวอย่างการใช้ทฤษฎีของเบส์เพื่อเลือกสมมติฐานที่น่าจะเป็นที่สุด สมมติว่าคนไข้คน หนึ่งไปตรวจหามะเร็งและผลการตรวจเป็นบวก อย่างไรก็ดีเรามีค่าสถิติว่าผลการตรวจเมื่อ เป็นบวกจะให้ความถูกต้อง 98% ของกรณีที่มีโรคนั้นอยู่จริง และผลการตรวจเมื่อเป็นลบ จะให้ความถูกต้อง 97% ของกรณีที่ไม่มีโรคนั้น นอกจากนั้นเรายังมีสถิติของการเป็น โรคมะเร็งว่า 0.008 ของประชากรทั้งหมดเป็นโรคมะเร็ง คำถามคือว่าคนไข้คนนี้มีโอกาส เป็นมะเร็งหรือไม่เป็นมะเร็งมากกว่ากัน?

เราใช้ทฤษฎีของเบส์สำหรับปัญหานี้ โดยกำหนดให้ H = {cancer, ~cancer} กล่าวคือมี สมมติฐานที่เป็นไปได้สองข้อคือคนไข้คนนี้เป็นมะเร็งกับไม่เป็นมะเร็ง เซตตัวอย่างสอนหรือ ข้อมูลของเราคือผลการตรวจเป็นบวก แทนด้วย + ดังนั้นเราแทนค่า H, h, D ในสมการที่ (6.18) จะได้ว่า

$$h_{MAP} = \underset{h \in \{cancer, \sim cancer\}}{\operatorname{arg\,max}} P(+ \mid h) P(h)$$
 (6.20)

จากข้อมูลทางสถิติทำให้ได้ว่า

P(cancer) = 0.008  $P(\sim cancer) = 0.992$ 

P(+|cancer) = 0.98  $P(+|\sim cancer) = 0.03$ 

ดังนั้นเราจะได้ว่าในกรณีของ

h=cancer ได้ด้านขวามือของสมการที่ (6.20) เป็น  $0.98 \times 0.008 = 0.00784$ 

h=~cancer ได้ด้านขวามือของสมการที่ (6.20) เป็น 0.03 × 0.992 = 0.02976 เพราะฉะนั้นเราสรุปได้ว่า h<sub>MAP</sub> = ~cancer กล่าวคือมีโอกาสไม่เป็นมะเร็งมากกว่า

# 6.8.2 สูตรพื้นฐานของความน่าจะเป็น

สูตรพื้นฐานเกี่ยวกับความน่าจะเป็น ที่จะใช้บ่อยครั้งในการเรียนรู้แบบเบส์มีดังต่อไปนี้

 กฎผลคูณ (product rule): ความน่าจะเป็น P(A∧B) ที่สองเหตุการณ์ A และ B จะ เกิดพร้อมกัน (หรือเขียนย่อเป็น P(A,B)) มีค่าเท่ากับ

$$P(A \land B) = P(A|B)P(B) = P(B|A)P(A)$$

2. กฎผลรวม (sum rule): ความน่าจะเป็น P(A∨B) ที่เหตุการณ์ A หรือ B เหตุการณ์ ใดเหตุการณ์หนึ่งจะเกิดหรือเกิดพร้อมกันมีค่าเท่ากับ

$$P(A \lor B) = P(A) + P(B) - P(A \land B)$$

3. ทฤษฎีความน่าจะเป็นทั้งหมด (theorem of total probability) ถ้าเหตุการณ์  $\mathsf{A_1,...,A_n} \ \mathsf{l} \, \mathtt{มi} \, \mathsf{เกิดร่วมกันและ} \ \sum_{i=1}^n P(A_i) = 1 \ \mathsf{แล้ว} \ \mathsf{ความน่าจะเป็น} \ \mathsf{P(B)} \ \mathsf{มีค่าเท่ากับ}$ 

$$P(B) = \sum_{i=1}^{n} P(B \mid A_i) P(A_i)$$

4. กฎลูกโซ่ (chain rule): A<sub>1</sub>,...,A<sub>n</sub> เป็นเหตุการณ์ n เหตุการณ์จะได้ว่าความน่าจะเป็น ร่วม P(A<sub>1</sub>,...,A<sub>n</sub>) มีค่าเท่ากับ

$$P(A_1, A_2, \dots, A_n) = \sum_{i=1}^n P(A_i \mid A_{i-1}, \dots, A_1)$$

# 6.8.3 การจำแนกประเภทที่น่าจะเป็นที่สุดสำหรับตัวอย่าง

ดังที่กล่าวข้างต้น ในกรณีที่กำหนดให้เราใช้สมมติฐานได้*เพียงข้อเดียว*ในการจำแนก ประเภทของตัวอย่าง จะได้ว่า h<sub>MAP</sub> เป็นสมมติฐานที่ดีที่สุด แต่การจำแนกประเภทของ ตัวอย่างด้วย h<sub>MAP</sub> ไม่ใช่*การจำแนกประเภทที่น่าจะเป็นที่สุด (most probable classification)* สำหรับตัวอย่างนั้น ในบางกรณีที่เราสามารถใช้สมมติฐานหลายข้อเราสามารถจำแนก ประเภทของตัวอย่างได้ดีกว่าการใช้ h<sub>MAP</sub> ตัวเดียว

สมมติว่าเรามีสมมติฐาน 3 ข้อ แต่ละข้อมีค่าความน่าจะเป็นภายหลังดังต่อไปนี้

$$P(h_1|D) = 0.4$$
  $P(h_2|D) = 0.3$   $P(h_3|D) = 0.3$ 

และเมื่อให้ตัวอย่าง x ผลการจำแนกประเภทของสมมติฐานเป็นดังนี้

$$h_1(x) = + h_2(x) = - h_3(x) = -$$

ในกรณีนี้เราควรจะจำแนกประเภทของ x เป็นบวกหรือลบ? ซึ่งถ้าใช้ h<sub>MAP</sub> ก็จะได้ว่า h<sub>1</sub> เป็น สมมติฐานที่ดีที่สุดเนื่องจาก h<sub>1</sub> มีค่าความน่าจะเป็นภายหลังมากที่สุด แต่เมื่อพิจารณาดู สมมติฐานอื่นในปริภูมิของสมมติฐาน เราพบว่า h<sub>MAP</sub> ให้คำตอบเป็น + เพียงตัวเดียว แต่ สมมติฐานอีกสองตัวให้คำตอบเป็น – เราจะได้ว่าการจำแนกประเภทที่น่าจะเป็นที่สุดใน แบบของเบส์มีสูตรการคำนวณดังนี้

$$\underset{v_j \in V}{\operatorname{arg\,max}} \sum_{h_i \in H} P(v_j \mid h_i) P(h_i \mid D)$$
 (6.21)

โดยที่ V เป็นเซตของค่า (ประเภท) ของตัวอย่าง H เป็นปริภูมิของสมมติฐาน ในตัวอย่าง ด้านบนเราจะได้ว่า

$$P(h_1|D) = 0.4$$
  $P(-|h_1) = 0.0$   $P(+|h_1) = 1.0$   $P(h_2|D) = 0.3$   $P(-|h_1) = 1.0$   $P(+|h_1) = 0.0$   $P(h_3|D) = 0.3$   $P(-|h_1) = 1.0$   $P(+|h_1) = 0.0$ 

ทำให้ได้ค่าความน่าจะเป็นของประเภท + และ – ดังนี้

$$\sum_{h_i \in H} P(+ \mid h_i) P(h_i \mid D) = 0.4$$

$$\sum_{h_i \in H} P(- \mid h_i) P(h_i \mid D) = 0.6$$

ดังนั้น

$$\underset{v_{j} \in V}{\operatorname{arg\,max}} \sum_{h_{i} \in H} P(v_{j} \mid h_{i}) P(h_{i} \mid D) = -$$

### 6.8.4 ตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่าย

ตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่าย (naive Bayes classifier) เป็นตัวจำแนกประเภทแบบหนึ่งที่ ใช้งานได้ดี เหมาะกับกรณีของเซตตัวอย่างมีจำนวนมากและคุณสมบัติ (attribute) ของ ตัวอย่างไม่ขึ้นต่อกัน มีการนำตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่ายไปประยุกต์ใช้งานในด้านการ จำแนกประเภทข้อความ (text classification) การวินิจฉัย (diagnosis) และพบว่าใช้งานได้ดี ไม่ต่างจากการจำแนกประเภทวิธีการอื่น เช่นการเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ ข่ายงานประสาท เป็นต้น

สมมติให้  $A_1, A_2, \cdots, A_n$  เป็นคุณสมบัติของตัวอย่าง เราจะได้ว่าค่า (ประเภท) ที่น่าจะ เป็นที่สุดของตัวอย่าง x คือ

$$v_{MAP} = \underset{v_{j} \in V}{\arg \max} P(v_{j} \mid a_{1}, a_{2}, \dots, a_{n})$$

$$= \underset{v_{j} \in V}{\arg \max} \frac{P(a_{1}, a_{2}, \dots, a_{n} \mid v_{j}) P(v_{j})}{P(a_{1}, a_{2}, \dots, a_{n})}$$
(6.22)

$$v_{MAP} = \underset{v_j \in V}{\arg \max} P(a_1, a_2, \dots, a_n \mid v_j) P(v_j)$$
 (6.23)

โดยที่  $a_i$  ในสมการเป็นค่าของคุณสมบัติ  $A_i$  V เป็นเซตของประเภทหรือค่าที่เป็นไปได้ของ x สมการที่ (6.23) แสดงการหาประเภทที่ดีสุดของตัวอย่าง x แต่เราจะพบว่าสมการนี้ใช้งาน ไม่ได้อย่างมีประสิทธิภาพ เนื่องจากว่าการคำนวณค่าของ  $P(a_1,a_2,\cdots,a_n\,|\,v_j)$  ทำได้ ยากลำบากมากเพื่อให้ได้ค่าที่น่าเชื่อถือในเชิงสถิติ ที่เป็นเช่นนี้เพราะว่าถ้าให้คุณสมบัติ  $A_i$  แต่ละตัวของตัวอย่างมีค่าที่เป็นไปได้ 10 ค่า และคุณสมบัติทั้งหมดมี 10 ตัว เราจะได้ว่ามี ลำดับ  $a_1,\ a_2,\cdots,\ a_n$  ที่เป็นไปได้ทั้งสิ้นเท่ากับ  $10^{10}$  รูปแบบ ซึ่งหมายถึงว่าเราต้องหา ตัวอย่างทั้งสิ้น  $10^{10}$  ตัว จึงจะมีโอกาสพบรูปแบบหนึ่ง ๆ ของ  $a_1,\ a_2,\cdots,\ a_n$  สักหนึ่งครั้ง โดยประมาณ ดังนั้นถ้าต้องการให้ค่า  $P(a_1,a_2,\cdots,a_n\,|\,v_j)$  มีความน่าเชื่อถือเชิงสถิติ เราต้องการตัวอย่างมากกว่า  $10^{10}$  ตัวหลายเท่า ซึ่งการที่จะหาตัวอย่างจำนวนมากขนาดนั้น แทบจะทำไม่ได้จริงในทางปฏิบัติ เราจึงต้องการโมเดลที่จะคำนวณ  $P(a_1,a_2,\cdots,a_n\,|\,v_j)$  ให้ได้ในเชิงปฏิบัติ

สมมติฐานของตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่ายคือ เรากำหนดให้คุณสมบัติแต่ละตัวไม่ ขึ้น (เป็นอิสระ) กับคุณสมบัติอื่น ๆ ซึ่งทำให้เราสามารถเขียนแทน  $P(a_1,a_2,\cdots,a_n\,|\,v_j)$  ด้วยผลคูณของค่าความน่าจะเป็นด้านล่างนี้ที่หาค่าได้ง่ายขึ้น

$$P(a_1, a_2, \dots, a_n \mid v_j) = \prod_{i=1}^n P(a_i \mid v_j)$$
 (6.24)

โดยที่  $\Pi$  หมายถึงการนำค่า  $P(a_i \mid v_j)$  ทั้งหมดมาคูณกัน สูตรนี้ถ้าใช้กฎลูกโซ่มาคำนวณ ค่าความน่าจะเป็นที่ด้านซ้ายของสูตรจะได้เท่ากับ  $P(a_1 \mid v_j) \times P(a_2 \mid a_1, v_j) \times P(a_3 \mid a_2, a_1, v_j) \times \cdots \times P(a_n \mid a_{n-1}, a_{n-2}, \ldots, a_1, v_j)$  ดังนั้นค่าความน่าจะเป็นทางด้านซ้ายของ สมการจะเท่ากับผลคูณค่าความน่าจะเป็นทางด้านขวาก็ต่อเมื่อคุณสมบัติ  $a_1, a_2, \cdots, a_n$  ไม่ ขึ้นต่อกัน เช่นสีผมไม่ขึ้นกับส่วนสูง ฯลฯ แต่ในความเป็นจริงแล้วคุณสมบัติส่วนใหญ่มักจะมี ความสัมพันธ์กัน เช่นส่วนสูงกับน้ำหนัก เพราะถ้าตัวสูงน้ำหนักก็จะมากตามไปด้วย แต่ อย่างไรก็ตามการใช้สมมติฐานความไม่ขึ้นต่อกัน (conditional independence assumption) นี้จะช่วยให้เราคำนวณค่าความน่าจะเป็นในสูตรที่ (6.24) ได้ง่ายขึ้น เพราะค่าความน่าจะ เป็นของ  $a_i$  เมื่อรู้  $v_j$  หาได้ง่ายกว่า เช่นถ้าจะหาคนผมสีน้ำตาล ส่วนสูงมาก น้ำหนักมาก และไม่ใช้โลชันไปผึ่งแดดแล้วผิวจะไหม้หรือไม่ เมื่อเอาไปหาดูในฐานข้อมูลอาจจะมีโอกาส

สมมติฐาน ความไม่ขึ้นต่อกัน พบข้อมูลที่มีค่าครบทั้ง 4 ค่านี้น้อยมากๆ หรือต้องใช้จำนวนตัวอย่างมากมายมหาศาลถึงจะ พบข้อมูลที่มีค่าครบตรงที่ต้องการ แต่ถ้าเราแยกคุณสมบัติออกจากกันเช่นหาคนผมสี น้ำตาลที่เป็นตัวอย่างบวก หรือหาคนไม่ใช้โลชันที่เป็นตัวอย่างบวก ทำให้ใช้ตัวอย่างไม่มาก และได้คำตอบ ถึงแม้ว่าคำตอบที่ได้อาจจะไม่ถูกต้องสมบูรณ์แต่ก็พบว่าทำงานได้ดีในทาง ปฏิบัติ

ดังนั้นเราจะได้ว่าตัวจำแนกประเภทแบบเบส์อย่างง่ายคือ

$$v_{NB} = \underset{v_{j} \in V}{\arg \max} P(v_{j}) \times \prod_{i=1}^{n} P(a_{i} \mid v_{j})$$
 (6.25)

จากสมการด้านบนนี้เราจะได้อัลกอริทึมการเรียนรู้เบส์อย่างง่ายดังตารางที่ 6–24

ตารางที่ 6–24 อัลกอริทึมการเรียนรู้เบส์อย่างง่าย

#### Algorithm: Naïve-Bayes

Naive\_Bayes\_Learn(examples)
 FOR EACH target value v DO

$$\overline{P}(v_i) \leftarrow \text{estimate } P(v_i)$$

FOR EACH attribute value a of each attribute DO

$$\overline{P}(a_i \mid v_i) \leftarrow \text{estimate } P(a_i \mid v_i)$$

• Classify\_New\_Example(x)

$$v_{NB} = \underset{v_j \in V}{\operatorname{arg\,max}} \, \overline{P}(v_j) \times \prod_{i=1}^n \overline{P}(a_i \mid v_j)$$

ยกตัวอย่างการใช้อัลกอริทึมการเรียนรู้เบส์อย่างง่าย โดยใช้ชุดตัวอย่างสอนในตารางที่ 6–25 ต่อไปนี้

ตารางที่ 6–25 ตัวอย่างสอนสำหรับการเรียนรู้เบส์อย่างง่าย (เหมือนกับตารางที่ 6–13)

class

attribute →	Name	Hair	Height	Weight	Lotion	Result
	Sarah	blonde	average	light	no	Sunburned
	Dana	blonde	tall	average	yes	none
	Alex	brown	short	average	yes	none
	Annie	blonde	short	average	no	sunburned
value 🗸	Emily	red	average	heavy	no	sunburned
	Pete	brown	tall	heavy	no	none
	John	brown	average	heavy	no	none
(	Katie	blonde	short	light	yes	none

#### สมมติว่าตัวอย่างที่ต้องการจำแนกประเภทคือ

Name	Hair	Height	Weight	Lotion	Result
Judy	blonde	average	heavy	no	?

คำนวณ 
$$v_{NB} = rgmax_{v_j \in V} P(v_j) imes \prod_{i=1}^n P(a_i \mid v_j)$$
 โดย V = {+,-} เราจะได้ดังต่อไปนี้ กรณี  $v_j$  = + ได้ว่า

$$P(+)P(blonde|+)P(average|+)P(heavy|+)P(no|+) = \frac{3}{8} \times \frac{2}{3} \times \frac{2}{3} \times \frac{1}{3} \times \frac{3}{3} = \frac{1}{18}$$

ส่วนกรณี  $v_i$  = – ได้ว่า

$$P(-)P(blonde|-)P(average|-)P(heavy|-)P(no|-)=\frac{5}{8}\times\frac{2}{5}\times\frac{1}{5}\times\frac{2}{5}\times\frac{2}{5}=\frac{1}{125}$$

ดังนั้นได้  $v_{NB}$  = +

# การเรียนรู้เพื่อจำแนกประเภทข้อความโดยเบส์อย่างง่าย

ในการเรียนรู้เพื่อจำแนกประเภทข้อความโดยใช้เบส์อย่างง่ายนี้ สมมติว่าเรามีข้อความที่เรา สนใจกับไม่สนใจ เมื่อทำการเรียนรู้แล้วเราต้องการทำนายว่าเอกสารหนึ่งๆ จะเป็นเอกสารที่ เราสนใจหรือไม่ สามารถนำประยุกต์ใช้งานเช่นการกรองข่าวสารเลือกเฉพาะข่าวที่สนใจ เป็นต้น

ก่อนอื่นเราให้เอกสารหนึ่งๆ คือตัวอย่างหนึ่งตัว และเราแทนเอกสารแต่ละฉบับด้วย เวกเตอร์ของคำโดยใช้คำที่ปรากฏในเอกสารเป็นคุณสมบัติของเอกสาร กล่าวคือคำที่หนึ่ง ในเอกสารเป็นคุณสมบัติตัวที่สอง ตามลำดับ ดังนั้นจะได้ว่า  $a_1$  คือคำที่หนึ่ง  $a_2$  คือคำที่สองตามลำดับ จากนั้นก็ทำการเรียนรู้โดยใช้ ตัวอย่างสอนเพื่อประมาณค่าความน่าจะเป็นต่อไปนี้คือ

1. P(+) 2. P(–) 3. P(doc|+) 4. P(doc|–) จากสมมติฐานเรื่องความไม่ขึ้นต่อกันของคุณสมบัติของเบส์อย่างง่ายทำให้เราได้ว่า

$$P(doc | v_j) = \prod_{i=1}^{length(doc)} P(a_i = w_k | v_j)$$
 (6.26)

เมื่อ  $a_i$  คือคุณสมบัติตัวที่ i ส่วนค่าของมันคือ  $w_k$  (คำที่ k ในรายการของคำที่เรามีอยู่)  $P(a_i = w_k \mid v_j)$  คือความน่าจะเป็นที่คำในตำแหน่งที่ i เป็น  $w_k$  เมื่อรู้  $v_j$  แต่พบว่าสูตรนี้ก็ยัง นำไปคำนวณยากเนื่องจากเหตุผลในทำนองเดียวกันกับสมมติฐานความไม่ขึ้นต่อกันข้างต้น

จึงสร้างสมมติฐานเพิ่มเติมดังสมการที่ (6.27) เพื่อให้การคำนวณทำได้มีประสิทธิภาพ ในทางปฏิบัติ

$$P(a_i = w_k \mid v_i) = P(a_m = w_k \mid v_i), \forall i, m$$
 (6.27)

หมายความว่าโอกาสที่เราจะเห็นคำที่หนึ่งไปปรากฏที่ตำแหน่งใด ๆ มีค่าเท่ากันหมด ทำให้ การคำนวณง่ายขึ้นเพราะไม่ต้องสนใจว่าคำหนึ่ง ๆ จะไปปรากฏในตำแหน่งใด หรือคำแต่ละ คำจะไม่ขึ้นกับตำแหน่ง อัลกอริทึมสำหรับการจำแนกประเภทข้อความโดยใช้การเรียนรู้เบส์ อย่างง่ายเป็นดังตารางที่ 6–26 ต่อไปนี้

ตารางที่ 6–26 อัลกอริทึมการเรียนรู้เบส์อย่างง่ายสำหรับจำแนกประเภทข้อความ

#### Algorithm: Learn\_naive\_Bayes\_text(Examples, V)

- Collect all words and other tokens that occur in Examples.
  - Vocabulary ← all distinct words and other tokens in Examples.
- 2. Calculate the required  $P(v_j)$  and  $P(w_k|v_j)$ :
  - FOR EACH target value v<sub>j</sub> in V DO
    - $docs_j \leftarrow \text{subset of } \textit{Examples}$  for which the target value is  $v_j$

- 
$$P(v_j) = \frac{|docs_j|}{Examples}$$

- $\textit{Text}_j \leftarrow \text{a single document created by concatenating all members of } \textit{docs}_j$
- $n \leftarrow \text{total number of words in } \textit{Text}_j$  (counting duplicate words multiple times)
- FOR EACH word w<sub>k</sub> in Vocabulary DO
   o n ← number of times word w<sub>k</sub> occurs in Text<sub>i</sub>

$$P(w_k \mid v_j) = \frac{n_k + 1}{n + |Vocabulary|}$$

#### Algorithm: Classify\_naive\_Bayes\_text(Doc)

- positions ← all word positions in Doc that contain tokens found in Vocabulary
- Return V<sub>NB</sub>

$$v_{NB} = \arg\max_{v_j \in V} P(v_j) \times \prod_{i \in positions} P(a_i \mid v_j)$$

### 6.8.5 ข่ายงานความเชื่อเบส์

ข่ายงานความเชื่อเบล์ (Bayesian belief network) หรือเรียกโดยย่อว่าข่ายงานเบล์ (Bayes net) เป็นวิธีการเรียนรู้ที่ลดข้อจำกัดของการเรียนรู้เบล์อย่างง่ายในสมมติฐานของความไม่ ขึ้นต่อกันระหว่างคุณสมบัติ ในวิธีการเรียนรู้เบส์อย่างง่ายในหัวข้อที่แล้วจะตั้งสมมติฐานว่า คุณสมบัติใด ๆ ไม่ขึ้นต่อกัน แต่ในความเป็นจริงเราพบว่าคุณสมบัติบางตัวจะขึ้นต่อกันบ้าง และควรที่จะนำความขึ้นต่อกันนี้เข้ามาใส่ไว้ในโมเดลด้วย เราจึงใช้ข่ายงานความเชื่อเบส์ใน การอธิบายความไม่ขึ้นต่อกันอย่างมีเงื่อนไข (condition independent) ระหว่างตัวแปร (ใน บริบทของข่ายงานความเชื่อเบส์นิยมใช้คำว่า 'ตัวแปร' (variable) แทนคำว่า 'คุณสมบัติ') และในโมเดลนี้เราสามารถใช้ (1) ความรู้ก่อน (prior knowledge) เกี่ยวกับความ(ไม่)ขึ้นต่อ กันระหว่างตัวแปร ร่วมกับ (2) ตัวอย่างสอน เพื่อทำให้กระบวนการเรียนรู้มีประสิทธิภาพ โดยเราสามารถใส่ความรู้ก่อนในข่ายงานความเชื่อเบส์ให้อยู่ในรูปของโครงสร้างข่ายงาน และตารางความน่าจะเป็นมีเงื่อนไข ดังจะกล่าวต่อไป

ก่อนอื่นเรานิยามความไม่ขึ้นต่อกันอย่างมีเงื่อนไขดังนี้

ความไม่ขึ้นต่อกัน อย่างมีเงื่อนไข

### นิยามที่ 5.1 ความไม่ขึ้นต่อกันอย่างมีเงื่อนไข

Xไม่ขึ้นกับ Y อย่างมีเงื่อนไขเมื่อรู้ Z ถ้าความน่าจะเป็นของ X ไม่ขึ้นกับค่าของ Y เมื่อรู้ค่า ของ Z นั่นคือ

$$(\forall x_i, y_i, z_k) P(X = x_i \mid Y = y_i, Z = z_k) = P(X = x_i \mid Z = z_k)$$

หรือในรูปง่าย

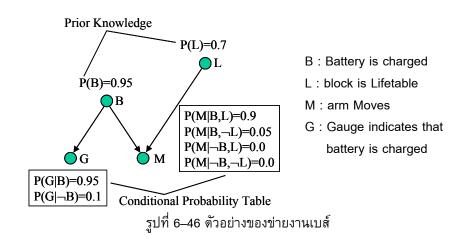
$$P(X \mid Y, Z) = P(X \mid Z)$$

นิยามด้านบนนี้หมายความว่าสำหรับ  $x_i, y_j, z_k$  ใด ๆ ความน่าจะเป็นที่ X จะมีค่าเป็น  $x_i$  (X เป็นตัวแปรส่วน  $x_i$  คือค่าของมัน) เมื่อรู้ว่า Y มีค่าเป็น  $y_j$  และ Z มีค่าเป็น  $z_k$  จะมีค่าเท่ากับ ความน่าจะเป็นของ X จะมีค่าเป็น  $x_i$  เมื่อรู้ว่า Z มีค่าเป็น  $z_k$  ในกรณีที่ความน่าจะเป็นทั้ง สองเท่ากันเช่นนี้ เราเรียกว่าค่าของ X ไม่ขึ้นกับค่าของ Y อย่างมีเงื่อนไขเมื่อรู้ค่าของ Z เรา จึงสามารถตัด Y ทิ้งไปได้

ตัวอย่างเช่นฟ้าร้องไม่ขึ้นกับฝนตกถ้ารู้ว่าฟ้าแลบ หรือเขียนได้เป็น

P (Thunder | Rain, Lighting) = P (Thunder | Lightning)

ดังนั้นถ้ามีฟ้าแลบสามารถบอกได้เลยว่าจะต้องได้ยินเสียงฟ้าร้องด้วยความน่าจะเป็นเท่าไร โดยไม่ต้องสนใจว่าเกิดฝนตกหรือไม่ จากความไม่ขึ้นต่อกันอย่างมีเงื่อนไขข้างต้น เราสร้างข่ายงานของเบส์ได้ดังตัวอย่างใน รูปที่ 6–46 ต่อไปนี้



ตารางความน่าจะเป็น มีเงื่อนไข - ซีพีที

จากรูปจะเห็นได้ว่าข่ายงานประกอบด้วยบัพหลายบัพ บัพแต่ละบัพหมายถึงคุณสมบัติของข้อมูลหรือตัวแปร และบัพแต่ละบัพจะมีตารางความน่าจะเป็นมีเงื่อนไข – ซีฟีที่ (conditional probability table – CPT) ติดอยู่ด้วย ข่ายงานเบส์นี้แสดงในรูปของกราฟมีทิศทางซึ่งสามารถบอกได้ว่ามีตัวแปรใดบ้างที่ขึ้นกับตัวแปรอื่น และตัวแปรตัวใดบ้างที่ไม่ขึ้นกับตัวอื่น ตัวอย่างเช่นบัพ M ขึ้นกับบัพ B และบัพ L หรือถ้ามองเป็นลักษณะความสัมพันธ์ของบัพพ่อแม่กับบัพลูกจะเห็นว่าบัพพ่อแม่ของ M คือ B และ L ส่วนบัพพ่อแม่ของ G คือ B และสามารถบอกต่อได้ว่าบัพ G จะไม่ขึ้นกับบัพ L ถ้ารู้ B และได้ว่า G ไม่ขึ้นกับ M เมื่อรู้ B (สมมติว่าตัวแปรทั้งสี่คือ G, M, B และ L เป็นตัวแปรแบบบูล และเขียนแทนค่าของตัวแปรอย่างง่ายโดยใช้ตัวแปรนั้นแทนค่าจริงและใส่เครื่องหมาย — แทนค่าเท็จเช่น G แทนค่าตัวแปร G เป็นเท็จ)

บัพใดๆ จะไม่ขึ้นกับบัพอื่นถ้ารู้บัพพ่อแม่โดยตรงของมัน จึงได้ว่า G จะไม่ขึ้นกับบัพอื่น ถ้ารู้บัพ B ส่วน L ไม่มีบัพพ่อแม่ แสดงว่า L ไม่ขึ้นกับบัพอื่นๆ เช่นเดียวกับบัพ B ก็ไม่ ขึ้นกับบัพอื่น ส่วน M ขึ้นกับ B และ L

จากข่ายงานเบส์ข้างต้น สมมติว่าเรากำลังจะเขียนข่ายงานที่อธิบายหุ่นยนต์ตัวหนึ่งที่ กำลังจะย้ายของในโดเมนโลกของบล็อก หุ่นยนต์ตัวนี้จะชาร์จแบตเตอรีและมีเกจ (G) คอย วัดว่าขณะนี้แบตเตอรีเหลืออยู่หรือไม่ หุ่นยนต์ทำงานด้วยการเคลื่อนแขนไปยกบล็อก เมื่อ เราจำลองเหตุการณ์นี้ในข่ายงานเบส์จะได้ว่าแบตเตอรี (B) จะส่งผลต่อเกจ G นอกจากนั้น ยังส่งผลต่อ M (การเคลื่อนแขนของหุ่นยนต์) และเราได้ใส่ความรู้ก่อนหน้าเข้าไปในรูปของ ตารางความน่าจะเป็นมีเงื่อนไขว่า 70% ของบล็อกทั้งหมดสามารถยกได้ (P(L)=0.7) และใน เวลา 100 ชั่วโมงมี 95 ชั่วโมงที่แบตเตอรีมีไฟ (P(B)=0.95)

เมื่อดูที่ซีพีทีของ G พบว่า ถ้าแบตเตอรีมีไฟ เกจซึ่งมีความบกพร่องอยู่บ้างนี้จะแสดงผล ว่ามีไฟด้วยความน่าจะเป็นเท่ากับ 0.95 (P(G|B)=0.95) และถ้าไฟหมดแต่เกจยังแสดงว่ามี ไฟด้วยความน่าจะเป็นเท่ากับ 0.1 (P(G|¬B)=0.1)

ในตารางซีพีทีของบัพ M นั้น ตัวแรก P(M|B,L)=0.9 หมายความว่าหุ่นยนต์จะเคลื่อน แขนถ้าแบตเตอรีมีไฟและบล็อกสามารถยกได้ และถ้ามีไฟแต่บล็อกไม่สามารถยกได้แขนจะ เคลื่อนด้วยความน่าจะเป็น 0.05 (P(M|B,—L)=0.05) ถ้าไม่มีไฟและบล็อกสามารถยกได้ หุ่นยนต์ก็จะไม่เคลื่อนแขน (P(M|—B, L)=0.0) และสุดท้ายถ้าบล็อกยกไม่ได้และไฟไม่มี แขนก็จะไม่เคลื่อนเช่นกัน (P(M|—B, —L)=0.0)

ทั้งหมดนี้คือความน่าจะเป็นทั้งหมดที่เราป้อนให้ระบบในรูปของซีพีที ผู้ที่ป้อนข้อมูลคือ ผู้เชี่ยวชาญที่ทำงานเกี่ยวกับหุ่นยนต์ เมื่อเราทราบค่าต่างๆ ทั้งหมดเราก็สามารถที่จะ คำนวณความน่าจะเป็นต่างๆ ที่จะเกิดขึ้นภายในระบบนี้ได้เช่น ถ้าต้องการคำนวณหาว่า ความน่าจะเป็นที่ แบตเตอรีมีไฟ บล็อกสามารถยกได้ เกจขึ้นและหุ่นยนต์เคลื่อนแขน ทั้งสี่ เหตุการณ์เกิดขึ้นพร้อมกันว่ามีค่าเท่าไรก็สามารถคำนวณได้จากข่ายงานเบส์นี้

ความน่าจะเป็นร่วม (Joint probability) ระหว่างตัวแปรคือความน่าจะเป็นที่ตัวแปรหลาย ตัวจะมีค่าตามที่กำหนด เช่น P(Battery, Liftable, Gauge, Move) เป็นต้น เราเขียนความ น่าจะเป็นร่วมให้อยู่ในรูปทั่วไปได้เป็น

$$P(y_1, \dots, y_n) = \prod_{i=1}^{n} P(y_i | Parents(Y_i))$$
 (6.28)

โดยที่ Parents (Y<sub>i</sub>) หมายถึง บัพพ่อแม่โดยตรงของบัพ Y<sub>i</sub> ถ้าเราต้องการจะหาความน่าจะ เป็นที่ y<sub>1</sub>,...,y<sub>n</sub> เกิดขึ้นพร้อมกันสามารถคำนวณได้จากความน่าจะเป็นของ y<sub>1</sub> คูณกับความ น่าจะเป็นของ y<sub>2</sub> คูณไปเรื่อยๆ จนถึง y<sub>n</sub> แต่ต้องดูว่าบัพแต่ละบัพขึ้นกับบัพพ่อแม่ตัวใดบ้าง เช่น y<sub>1</sub>ขึ้นกับบัพใด y<sub>2</sub> ขึ้นกับบัพใด เป็นต้น ยกตัวอย่างเช่นจากรูปที่ 6–46

P(G,M,B,L) = P(G|B,M,L)P(M|B,L)P(B|L)P(L) = P(G|B)P(M|B,L)P(B)P(L) = (0.95)(0.9)(0.95)(0.7) = 0.57

สังเกตได้ว่าบรรทัดแรกใช้กฎลูกโซ่กระจาย P(G,M,B,L) ออกมาเป็นด้านขวามือ และเมื่อ กระจายแล้วจะเห็นว่าตัวแปรบางตัวไม่ขึ้นกับตัวอื่น เช่นเราสังเกตได้ว่า G จะขึ้นกับ B ตัว เดียวไม่ขึ้นกับ M หรือ L ดังนั้น P (G|B,M,L) จึงลดรูปลงมาเหลือเป็น P(G|B) เท่านั้น และ B ไม่ขึ้นกับ L ดังนั้น P(B|L) จึงเหลือแค่ P(B) พอลดรูปครบทุกตัวก็นำค่ามาใส่ไว้ในสมการ แล้วหาผลลัพธ์ออกมา จะสังเกตได้ว่าเมื่อลดรูปลงมาแล้วบัพที่เราสนใจจะขึ้นกับพ่อแม่ของ มันเท่านั้นเช่น P(G|B,M,L) ก็จะเหลือ P(G|B) หรือหาความน่าจะเป็นของ G เมื่อรู้ B กรณี ตัวอย่างที่ยกมาเป็นกรณีง่ายๆ เพราะเรารู้ค่าความน่าจะเป็นครบทั้งสี่ตัวแล้ว แต่ในบางกรณี เช่นเราทราบค่าของตัวแปรเพียงแค่ 2 ตัว หรือ 3 ตัว ไม่ใช่ทั้งหมดก็สามารถใช้เทคนิคใน การอนุมานของข่ายงานเบส์เพื่อหาความน่าจะเป็นร่วมได้เช่นกัน ดังจะได้อธิบายด้านล่างนี้ ซึ่งเป็นเทคนิคการอนุมานที่ใช้ทั่วไปสำหรับข่ายงานเบส์ 3 เทคนิคเพื่อหาความน่าจะเป็น ของตัวแปรที่เราสนใจ

1. การอนุมานจากเหตุ (causal reasoning): เมื่อเราทราบเหตุ เราสามารถหาได้ว่าผลจะ เกิดขึ้นด้วยความน่าจะเป็นเท่าไร เช่น P(M|L) หรือความน่าจะเป็นที่แขนจะเคลื่อนเมื่อ รู้ว่าบล็อกสามารถยกได้ (บล็อกยกได้เป็นสาเหตุหนึ่งของการที่หุ่นยนต์จะเคลื่อนแขน) แต่เราไม่ทราบค่า B (ไม่ทราบว่าขณะนี้แบตเตอรีมีไฟหรือไม่) ถ้าเราย้อนกลับไปดูใน ข่ายงานเบส์ในรูปที่ 6–46 จะเห็นว่าเราไม่สามารถคำนวณ P(M|L) ได้โดยตรง เพราะ ไม่มีค่าบอกไว้ในตาราง ในตารางมีค่าที่ใกล้เคียงที่สุดคือ P(M|B,L) ดังนั้นเราต้อง พยายามกระจาย P(M|L) ให้อยู่ในรูปที่เกี่ยวข้อง ในที่นี้จะใช้ทฤษฎีความน่าจะเป็น ทั้งหมดที่กล่าวว่า ถ้าเหตุการณ์  $A_1,...,A_n$  ไม่เกิดร่วมกันและ  $\Sigma$ P( $A_i$ )=1 แล้ว P(B) =  $\Sigma$ P( $A_i$ )=1 กับหต่อแม่อื่นนอกจาก L (ซึ่งก็คือ B ที่เป็นบัพพ่อแม่ของ M ด้วย) ได้เป็น

$$P(M|L) = P(M, B|L) + P(M, \neg B|L)$$

เมื่อกระจายแล้วก็ยังพบว่าเรายังไม่ทราบค่าของ P(M,B|L) อยู่ สิ่งที่เรารู้คือ P(M|B,L) เราจึงต้องใช้กฎลูกโซ่กระจายแต่ละตัวได้เป็น

 $P(M|L) = P(M|B, L)P(B|L) + P(M|\neg B, L)P(\neg B|L)$ 

 $= P(M|B, L)P(B) + P(M|\neg B, L)P(\neg B)$ 

= (0.9)(0.95) + (0.0)(0.05)

= 0.855

2. การอนุมานจากผล (diagnosis reasoning): ข้อนี้จะตรงข้ามกับข้อแรก กล่าวคือเรา ทราบผลแล้วแต่อยากทราบว่าสาเหตุจะเกิดขึ้นด้วยความน่าจะเป็นเท่าไร เช่นต้องการ คำนวณ  $P(\neg L| \neg M)$  หรือความน่าจะเป็นที่บล็อกยกไม่ได้เมื่อรู้ว่าแขนไม่ได้เคลื่อน และหาไม่ได้โดยตรง ในกรณีนี้เราใช้ทฤษฎีของเบส์ดังที่กล่าวในตอนแรกว่า P(B|A)P(A)

$$P(A \mid B) = \frac{P(B \mid A)P(A)}{P(B)}$$
 ดังนั้น  $P(\neg L \mid \neg M) = \frac{P(\neg M \mid \neg L)P(\neg L)}{P(\neg M)}$ 

ในส่วนของ P(¬M|¬L) สามารถคำนวณได้โดยใช้การอนุมานจากเหตุในข้อที่แล้ว (ลองคำนวณดู) จะได้ P(¬M|¬L) = 0.9525 ส่วน P(¬L)=0.3 ดังนั้นจะได้ว่า  $P(\neg L \,|\, \neg M) = \frac{0.9525 \times 0.3}{P(\neg M)} \,\, \text{และพบยังมี P(¬M) ที่ยังไม่ทราบค่าอีก ซึ่งการหาค่า}$ 

โดยตรงค่อนข้างยุ่ง เราจึงไปหาค่า P(L|¬M) เนื่องจาก P(¬L|¬M)+ P(L|¬M) = 1 ดังนั้นเราจะได้ว่า  $P(L \mid \neg M) = \frac{P(\neg M \mid L)P(L)}{P(\neg M)} = \frac{0.145 \times 0.7}{P(\neg M)} = \frac{0.1015}{P(\neg M)}$  จาก P(¬L|¬M) + P(L|¬M) =1 ซึ่งจะทำให้เราหาค่าของ P(¬M) ได้แล้วก็นำไป แทนค่าได้ P(¬L|¬M) = 0.88632

3. การอธิบายลดความเป็นไปได้ (explaining away): เป็นการทำการอนุมานจากเหตุ ภายในการอนุมานจากผล เป็นการผสมระหว่างวิธีการทั้งสองแบบข้างต้น เช่นถ้าเรา ทราบ ¬M (แขนไม่เคลื่อน) เราสามารถคำนวณ ¬L หรือความน่าจะเป็นที่บล็อกไม่ สามารถยกได้ แต่ถ้าเรารู้ ¬B แล้ว ¬L ควรจะมีค่าความน่าจะเป็นน้อยลง ในกรณีนี้ เรียกว่า ¬B อธิบาย ¬M ทำให้ ¬L มีความเป็นไปได้น้อยลง

$$P(\neg L \mid \neg B, \neg M) = \frac{P(\neg B, \neg M \mid \neg L)P(\neg L)}{P(\neg B, \neg M)}$$

$$= \frac{P(\neg M \mid \neg B, \neg L)P(\neg B \mid \neg L)P(\neg L)}{P(\neg B, \neg M)}$$

$$= \frac{P(\neg M \mid \neg B, \neg L)P(\neg B)P(\neg L)}{P(\neg B, \neg M)}$$

หลังคำนวณ P(¬B,¬M) เราจะได้ P(¬L|¬B,¬M) = 0.03

# 6.8.6 การเรียนรู้ข่ายงานเบส์

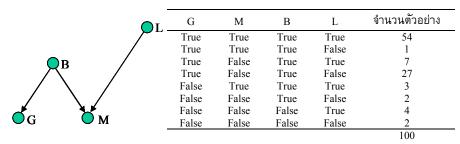
การเรียนรู้ข่ายงานเบส์คือการหาโครงสร้างข่ายงานและ/หรือซีพีทีที่สอดคล้องกับตัวอย่าง สอนมากที่สุด ปัญหาการเรียนรู้ข่ายงานเบส์แบ่งออกเป็นกรณีดังต่อไปนี้

- 1. โครงสร้างไม่รู้ (structure unknown)
- 2. โครงสร้างรู้ (structure known)
  - 2.1 ข้อมูลมีค่าครบ (no missing value data)
  - 2.2 ข้อมูลมีค่าหาย (missing value data)

กรณีที่ 1 เป็นกรณียากที่สุด เพราะเราไม่รู้ว่าโครงสร้างของข่ายงานเบส์มีรูปร่างเป็นอย่างไร มีการเชื่อมต่อระหว่างบัพอย่างไร และแน่นอนว่าเราไม่รู้ค่าในซีพีทีอีกด้วย ดังนั้นการเรียนรู้ ต้องคำนวณหาทั้งโครงสร้างข่ายงานและซีพีที ส่วนกรณีที่สองเป็นกรณีที่รู้โครงสร้างแล้ว ซึ่ง บ่อยครั้งผู้เขียนข่ายงานเบส์เป็นผู้เชี่ยวชาญในปัญหานั้นสามารถบอกโครงสร้างได้อย่าง ชัดเจน รู้ความสัมพันธ์ระหว่างตัวแปรในปัญหานั้นแต่อาจไม่รู้ค่าที่ถูกต้องและแม่นยำใน ตารางซีพีที ดังนั้นกรณีนี้การเรียนรู้เป็นการหาค่าในซีพีทีโดยอาศัยตัวอย่างสอน กรณีที่สอง นี้ยังแบ่งเป็นกรณีย่อยอีกสองกรณีคือ กรณีที่ข้อมูลหรือตัวอย่างสอนทุกตัวมีค่าครบถ้วน กับ อีกกรณีที่ตัวอย่างสอนบางตัวหรือทุกตัวมีค่าบางส่วนหายไป เช่นไม่มีค่าของคุณสมบัติบาง ตัว เป็นตัน กรณีที่ 2.1 เป็นกรณีที่ง่ายสุดสามารถทำการเรียนรู้ได้ในลักษณะเดียวกับการ เรียนรู้ของตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่าย โดยนับจำนวนครั้งที่เกิดขึ้นของข้อมูลเพื่อไป คำนวณซีพีทีของแต่ละบัพว่ามีค่าเท่าไรดังจะแสดงต่อไปนี้ ส่วนกรณีที่ 1 ไม่ขออธิบายในที่นี้

# การเรียนรู้ข่ายงานเบส์ในกรณีที่รู้โครงสร้างและข้อมูลครบ

ดูตัวอย่างต่อไปนี้ เรานับความถี่ของการเกิดค่าต่าง ๆ ของ G, M, B, L ว่าเกิดขึ้นกี่ครั้งได้ดัง รูปที่ 6–47 โดยที่สมมติว่าโครงสร้างถูกกำหนดแล้วดังรูปที่ 6–47



รูปที่ 6–47 ตัวอย่างสอนสำหรับเรียนรู้ซีพีทีในกรณีข้อมูลครบ

จำนวนตัวอย่างที่มี Vi = vi จาก P(Vi=vi|Parents(Vi)=**Pi**) = จำนวนตัวอย่างที่มี Parents(Vi)=**Pi** 

ดังนั้นจะได้ค่าความน่าจะเป็นต่างๆ ดังนี้

P(B=true) = (54+1+7+27+3+2)/100 = 0.94

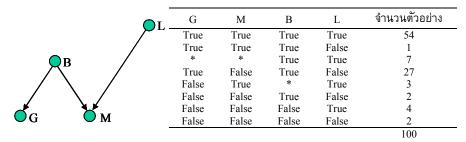
คือนับจำนวนตัวอย่างที่ B เป็นจริงในตารางหารด้วยจำนวนตัวอย่างทั้งหมด ค่าความน่าจะ เป็นอื่นๆ ก็คำนวณในทำนองเดียวกัน

P(L=true) = (54+7+3+4)/100 = 0.68

P(M|B,L) เท่ากับอัตราส่วนที่ M=true เมื่อ B=true, L=false เท่ากับ 1/(1+27+2) =0.03 ด้วยวิธีนี้เราสามารถนำไปคำนวณหาความน่าจะเป็นของบัพ G ได้เช่นเดียวกัน

# การเรียนรู้ข่ายงานเบส์ในกรณีที่โครงสร้างรู้และข้อมูลมีค่าหาย

กรณีต่อไปที่จะพิจารณาก็คือกรณีที่ข้อมูลบางตัวมีค่าบางค่าหายไปดังแสดงในรูปที่ 6–48 โดยที่สมมติว่ารู้โครงสร้างของข่ายงานเบส์แล้ว



รูปที่ 6–48 ตัวอย่างสอนสำหรับเรียนรู้ซีพีที่ในกรณีข้อมูลมีค่าหาย

'\*' ในตารางหมายถึงค่าหายไป พิจารณาแถวที่ห้าของข้อมูลในรูปซึ่งเป็นกรณีของตัวอย่าง
 3 ตัวที่มีค่า G=false, M=true, L=true ในกรณีนี้เราไม่รู้ค่าของ B แต่อาจคำนวณ
 P(B|¬G,M,L) หรือ P(¬B|¬G,M,L) ได้ถ้าหากเรารู้ซีพีที (แต่เรายังไม่รู้) สมมติว่าเรารู้ ซีพีทีซึ่งจะทำให้เราหาความน่าจะเป็นที่ B จะเป็นจริง (หรือเท็จ) ของตัวอย่างทั้ง 3 ตัวได้ จากนั้นเราจะแทนที่ตัวอย่างทั้งสามนี้ด้วยตัวอย่างมีน้ำหนัก (weighted example) 2 ตัว ดังนี้

- ตัวแรกคือตัวอย่างที่ B=true มีน้ำหนักเท่ากับ P(B|—G,M,L)
- ตัวที่สองคือตัวอย่างที่ B=false มีน้ำหนักเท่ากับ P(¬B|¬G,M,L)

ในทำนองเดียวกัน กรณีของตัวอย่าง 7 ตัวในแถวที่สองที่มีค่า B=true, L=true ส่วน G และ M ไม่รู้ค่านั้น เราสามารถแทนที่ตัวอย่างทั้งเจ็ดตัวด้วยตัวอย่างมีน้ำหนัก 4 ตัว ดังนี้

- ▶ ตัวอย่างที่ 1 คือตัวอย่างที่ G=true, M=true มีน้ำหนักเท่ากับ P(G,M|B,L)
- ตัวอย่างที่ 2 คือตัวอย่างที่ G=true, M=false มีน้ำหนักเท่ากับ P(G,—M|B,L)
- ตัวอย่างที่ 3 คือตัวอย่างที่ G=false, M=true มีน้ำหนักเท่ากับ P(¬G,M|B,L)
- ตัวอย่างที่ 4 คือตัวอย่างที่ G=false, M=false มีน้ำหนักเท่ากับ P(¬G,¬M|B,L)

ดังที่ได้กล่าวข้างต้นว่าเราสามารถหาค่าน้ำหนักทั้งสองค่าของตัวอย่าง 3 ตัวด้านบนกับ ค่าน้ำหนักทั้งสี่ค่าของตัวอย่าง 7 ตัวนี้ได้ถ้าเรารู้ค่าความน่าจะเป็นในซีพีที จากนั้นเราจะใช้ ตัวอย่างมีน้ำหนักเหล่านี้ร่วมกับตัวอย่างที่เหลือในรูปที่ 6–48 เพื่อคำนวณซีพีทีซึ่งเป็นสิ่งที่ เราต้องการเรียน (ตัวอย่างที่ไม่รู้ค่าถูกแทนที่ด้วยตัวอย่างมีน้ำหนัก) แต่อย่างไรก็ดีเราจะทำ เช่นนี้ได้โดยมีเงื่อนไขว่าเราต้องรู้ค่าในซีพีทีก่อน ซึ่งเรายังไม่รู้

วิธีการทำก็คือเราจะสมมติค่าความน่าจะเป็นในซีพีทีโดยสุ่มค่าเริ่มต้นเข้าไปในซีพีที ซึ่งก็ จะเสมือนว่าเรามีค่าในซีพีทีแล้ว และเราจะสามารถหาน้ำหนักของตัวอย่างไม่ทราบค่าได้ทุก ตัว ก็จะทำให้เซตตัวอย่างเดิมที่มีตัวอย่างไม่รู้ค่าเป็นเซตตัวอย่างที่เรารู้ค่าทุกตัว การเรียนรู้ ก็จะเหมือนกับกรณีที่ตัวอย่างมีข้อมูลครบ แน่นอนว่าการคำนวณค่าน้ำหนักจะไม่ได้ค่า น้ำหนักที่ถูกต้องเพราะว่าเราสุ่มซีพีทีเริ่มต้นที่ไม่ใช่ซีพีทีที่ถูก แต่เนื่องจากว่าเมื่อเราได้ น้ำหนักแล้วนำตัวอย่างไปรวมกับตัวอย่างที่เหลือที่เป็นตัวอย่างมีข้อมูลครบ ก็จะทำให้การ ประมาณค่าซีพีทีครั้งใหม่มีความถูกต้องเพิ่มขึ้นกว่าซีพีทีเริ่มต้น เพราะว่าตัวอย่างส่วนใหญ่ ของเราเป็นตัวอย่างที่ถูกต้อง จะมีตัวอย่างมีน้ำหนักเท่านั้นที่ไม่ถูกต้องสมบูรณ์ แสดงว่าการ ปรับค่าซีพีทีทำให้ได้ซีพีทีใหม่ที่ดีขึ้น และถ้าเราทำซ้ำกระบวนการเดิมด้วยซีพีทีที่ดีขึ้นก็จะ ทำให้การหาค่าน้ำหนักมีความแม่นยำยิ่งขึ้น และส่งผลให้การปรับซีพีทีในรอบต่อไปดีขึ้นอีก เมื่อวนซ้ำไปเรื่อยๆ ก็จะได้ซีพีทีที่ดีขึ้นเรื่อยๆ จนกระทั่งซีพีทีไม่เปลี่ยนแปลง เราก็หยุด กระบวนการเรียนรู้ได้ อัลกอริทึมการเรียนรู้แบบนี้เรียกว่า อัลกอริทึมอีเอ็ม (EM expectation maximization algorithm) [Dempster, et al., 1977; McLachlan & Krishman, 1996] ซึ่งแสดงในตารางที่ 6–27 ต่อไปนี้

ตารางที่ 6–27 อัลกอริทึมอีเอ็มสำหรับคำนวณค่าน้ำหนักของตัวอย่างไม่รู้ค่า

#### Algorithm: EM

- 1. Initialize all entries in all CPTs to some random values
- 2. UNTIL the termination condition is met DO
  - 2.1 Use the CPTs to calculate weights of the weighted examples.
  - 2.2 Use the calculated weighted to estimate new CPTs.

อัลกอริทึมอีเอ็มนี้โดยทั่วไปจะใช้เวลาในการลู่เข้าไม่มาก ดังจะได้แสดงในตัวอย่างการ เรียนรู้ซีพีทีของตัวอย่างสอนในรูปที่ 6–48 ดังนี้

## (1) สุ่มค่าสำหรับตารางซีพีที

•	P(L) = 0.5	$(P(\neg L) = 1 - P(L))$
•	P(B) = 0.5	$(P(\neg B) = 1 - P(B))$
•	P(M B,L) = 0.5	$(P(\neg M B,L) = 1 - P(M B,L))$
	$P(M B,\neg L) = 0.5$	$(P(\neg M B,\neg L) = 1 - P(M B,\neg L))$
	$P(M \neg B,L) = 0.5$	$(P(\neg M \neg B,L) = 1 - P(M \neg B,L))$
	$P(M \neg B,\neg L) = 0.5$	$(P(\neg M \neg B, \neg L) = 1 - P(M \neg B, \neg L))$
•	P(G B) = 0.5	$(P(\neg G B) = 1 - P(G B))$
	P(G ¬B) = 0.5	$(P(\neg G \neg B) = 1 - P(G \neg B))$

(2) ใช้ซีพีทีที่สุ่มมาได้ในการหาน้ำหนักของตัวอย่างไม่รู้ค่า ตัวอย่างไม่รู้ค่าคือ

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
*	*	True	True	7
False	True	*	True	3

ในกรณีของ 7 ตัวอย่างแรกเราต้องการหา P(G,M|B,L), P(G,¬M|B,L), P(¬G,M|B,L) และ P(¬G,¬M|B,L)

- $P(G,M|B,L) = P(G|B) \times P(M|B,L) = 0.5 \times 0.5$
- $P(G, \neg M|B,L) = P(G|B) \times P(\neg M|B,L) = 0.5 \times 0.5$
- $P(\neg G,M|B,L) = P(\neg G|B) \times P(M|B,L) = 0.5 \times 0.5$
- $P(\neg G, \neg M|B,L) = P(\neg G|B) \times P(\neg M|B,L) = 0.5 \times 0.5$

ดังนั้นสำหรับตัวอย่าง 7 ตัวแรก เราสามารถใส่น้ำหนักให้เป็นตัวอย่างมีน้ำหนักดังต่อไปนี้

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
True	True	True	True	7×0.5×0.5=1.75
True	False	True	True	$7 \times 0.5 \times 0.5 = 1.75$
False	True	True	True	$7 \times 0.5 \times 0.5 = 1.75$
False	False	True	True	7×0.5×0.5=1.75

#### ในกรณีของ 3 ตัวอย่าง

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
False	True	*	True	3

เราต้องหา P(B|¬G,M,L) และ P(¬B|¬G,M,L) ซึ่งทำได้ดังนี้

• 
$$P(B|\neg G,M,L) = \frac{P(B,\neg G,M,L)}{P(\neg G,M,L)}$$

 $= \frac{P(\neg G|B,M,L)P(M|B,L)P(B|L)P(L)}{P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|L)P(B|$ 

 $P(\neg G,M,L,B)+P(\neg G,M,L,\neg B)$ 

 $P(\neg G|B,M,L)P(M|B,L)P(B|L)P(L)$ 

 $= \frac{1}{P(\neg G|B,M,L)P(M|B,L)P(B|L)P(L) + P(\neg G|\neg B,M,L)P(M|\neg B,L)P(\neg B|L)P(L)}$   $P(\neg G|B)P(M|B,L)P(B)$ 

 $= \frac{P(\neg G|B)P(M|B,L)P(B) + P(\neg G|\neg B)P(M|\neg B,L)P(\neg B)}{P(\neg G|B)P(M|B,L)P(B)}$ 

ดังนั้น P(B|¬G,M,L) = 
$$\frac{0.5 \times 0.5 \times 0.5}{0.5 \times 0.5 \times 0.5 + 0.5 \times 0.5 \times 0.5} = 0.5$$

 $P(\neg B | \neg G, M, L) = 0.5$ 

้ ดังนั้นสำหรับตัวอย่าง 3 ตัว เราสามารถใส่น้ำหนักให้เป็นตัวอย่างมีน้ำหนักดังต่อไปนี้

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
False	True	True	True	3×0.5=1.5
False	True	False	True	$3 \times 0.5 = 1.5$

## จะได้ว่าตัวอย่างทั้งหมดเป็นดังนี้

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
True	True	True	True	54
True	True	True	False	1
True	True	True	True	1.75
True	False	True	True	1.75
False	True	True	True	1.75
False	False	True	True	1.75
True	False	True	False	27
False	True	True	True	1.5
False	True	False	True	1.5
False	False	True	False	2
False	False	False	True	4
False	False	False	False	2

## (3) ใช้ตัวอย่างมีน้ำหนักที่คำนวณได้ เพื่อประมาณซีพีทีใหม่

• 
$$P(L) = 68/100 = 0.680$$
  $(P(\neg L) = 1 - P(L))$ 

• 
$$P(B) = 92.5/100 = 0.925$$
  $(P(\neg B) = 1 - P(B))$ 

• 
$$P(M|B,L) = 59/62.5 = 0.944$$
  $(P(\neg M|B,L) = 1 - P(M|B,L))$ 

$$P(M|B,\neg L) = 1/30 = 0.033$$
  $(P(\neg M|B,\neg L) = 1 - P(M|B,\neg L))$ 

$$P(M|\neg B,L) = 1.5/5.5 = 0.273$$
  $(P(\neg M|\neg B,L) = 1 - P(M|\neg B,L))$ 

$$P(M|\neg B, \neg L) = 0/2 = 0.000$$
  $(P(\neg M|\neg B, \neg L) = 1 - P(M|\neg B, \neg L))$ 

• 
$$P(G|B) = 85.5/92.5 = 0.924$$
  $(P(\neg G|B) = 1 - P(G|B))$ 

$$P(G|\neg B) = 0/7.5 = 0.000$$
  $(P(\neg G|\neg B) = 1 - P(G|\neg B))$ 

# (2) ใช้ซีพีทีเพื่อคำนวณน้ำหนักของตัวอย่างไม่รู้ค่าใหม่

ในกรณีของ 7 ตัวอย่างแรก

- $P(G,M|B,L) = P(G|B) \times P(M|B,L) = 0.924 \times 0.944 = 0.872$
- $P(G, \neg M|B,L) = P(G|B) \times P(\neg M|B,L) = 0.924 \times 0.056 = 0.052$
- $P(\neg G,M|B,L) = P(\neg G|B) \times P(M|B,L) = 0.076 \times 0.944 = 0.072$
- $P(\neg G, \neg M|B,L) = P(\neg G|B) \times P(\neg M|B,L) = 0.076 \times 0.056 = 0.004$

ได้ตัวคย่างมีน้ำหนักเป็น

	G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
,	True	True	True	True	7×0.872=6.11
	True	False	True	True	$7 \times 0.052 = 0.36$
	False	True	True	True	$7 \times 0.072 = 0.50$
	False	False	True	True	$7 \times 0.004 = 0.03$

ในกรณีของ 3 ตัวอย่าง

• 
$$P(B|\neg G,M,L) = \frac{0.076 \times 0.944 \times 0.925}{0.076 \times 0.944 \times 0.925 + 1.000 \times 0.273 \times 0.075} = 0.764$$

• 
$$P(\neg B|\neg G,M,L) = 1 - P(B|\neg G,M,L) = 0.236$$

ได้ตัวอย่างมีน้ำหนักเป็น

G	M	В	L	จำนวนตัวอย่าง
False	True	True	True	3× 0.764=2.29
False	True	False	True	$3 \times 0.236 = 0.71$

เมื่อทำซ้ำขั้นตอน (2), (3) จนครบ 20 รอบซีพีทีลู่เข้าดังนี้ (ค่าความน่าจะเป็นทุกตัวใน ทุกตารางซีพีทีมีค่าเปลี่ยนแปลงน้อยกว่า 0.001)

- P(L) = 0.680
- P(B) = 0.940
- P(M|B,L) = 1.000

$$P(M|B, -L) = 0.033$$

$$P(M|\neg B,L) = 0.005$$

$$P(M|\neg B, \neg L) = 0.000$$

- P(G|B) = 0.943
- $P(G|\neg B) = 0.000$

## เอกสารอ่านเพิ่มเติมและแบบฝึกหัด

หนังสือของ Mitchell [Mitchell, 1997] ได้ถูกใช้เป็นตำราเรียนของวิชาการเรียนรู้ของเครื่อง ในมหาวิทยาลัยจำนวนมาก มีคำอธิบายครอบคลุมเทคนิคของการเรียนรู้ของเครื่องไว้ ค่อนข้างครบถ้วน แต่ถ้าต้องการศึกษาอย่างละเอียดเฉพาะเทคนิคหนึ่งๆ เช่นถ้าเกี่ยวกับ อัลกอริทึมเชิงพันธุกรรมแนะนำให้ดูหนังสือของ Mitchell [Mitchell, 1996] และ Goldberg [Goldberg, 1989] ถ้าเป็นการเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจให้ดูหนังสือของ Quinlan [Quinlan, 1993] ถ้าเกี่ยวกับข่ายงานประสาทเทียมก็แนะนำให้อ่านหนังสือ [Hassoun, 1995] ส่วน หนังสือของ Pearl [Pearl, 1988] เป็นหนังสือเกี่ยวกับข่ายงานเบส์ที่น่าศึกษาอย่างยิ่ง

#### บรรณานุกรม

- Dejong, G. and Mooney, R. (1986) Explanation-based learning: An alternative view. *Machine Learning*, 1(2), 145-176.
- Dempster, A. P., Laird, N. M. and Rubin D. B. (1977) Maximum likelihood from incomplete data via the EM algorithm, *Journal of the Royal Statistical Society*, Series B, 39 (1), 1-38.
- Goldberg, D. (1989) Genetic Algorithms in Search, Optimization, and Machine Learning. Addison-Wesley. Hassoun, M. H. (1995) Fundamentals of Artificial Neural Networks. The MIT Press.
- Koza, J. (1992) Genetic Programming: On the Programming of Computes by Means of Natural Selection. The MIT Press.
- McLachlan, G. J. and Krishman, T. (1996) *The EM Algorithm and Extensions*. Wiley Interscience.
- Mitchell, M. (1996) An Introduction to Genetic Algorithms. The MIT Press.
- Mitchell, T. (1977) Version space: A candidate elimination approach to rule learning. In Proceedings of International Joint Conference on Artificial Intelligence (IJCAI-77).
- Mitchell, T., Keller, R. and Kedar-Cabelli, S. (1986) Explanation-based generalization: A unifying view, *Machine Learning*, 1(1), 47-80.
- Mitchell, T. (1997) Machine Learning, McGraw-Hill.
- Pearl, J. (1998) Probabilistic Reasoning in Intelligent Systems: Networks of Plausible Inference. Morgan Kaufmann.
- Quinlan, J. R. (1986) Induction of decision trees. *Machine Learning*, 1(1), 81-106.
- Quinlan, J. R. (1993) C4.5: Programs for Machine Learning. Morgan Kaufmann.
- Rumelhart, D. E., and McClelland, J. L. (1986) Parallel Distributed Processing: Exploration in the Microstructure of Cognition (Vol. 1&2) The MIT Press. Winston, P. H. (1992) *Artificial Intelligence*. Thrid Edition. Addison Wesley.

#### แบบฝึกหัด

1. กำหนดให้ความรู้ในโดเมนและตัวอย่างสอนเป็นดังต่อไปนี้ ความรู้ในโดเมน:

```
a(X,X,Y), b(red,Z) \rightarrow c(W,X,Y,Z)

d(Z,Z), d(Y,X), e(X,Y) \rightarrow a(X,Y,Z)

f(Y,X) \rightarrow b(X,Y)

g(X,X) \rightarrow d(X,Y)
```

#### ตัวอย่างสอน:

```
      e(eyes,eyes)
      e(eyes,ears)

      e(eyes,nose)
      f(fire,red)

      f(tree,green)
      f(snow,white)

      g(2,2)
      g(2,1)

      g(3,2)
      g(eyes,eyes)

      g(eyes,ears)
      g(eyes,nose)
```

- จงแสดงให้เห็นว่า c(white,eyes,2,fire) เป็นตัวอย่างที่ถูกโดยใช้ตันไม้พิสูจน์
- กำหนดให้เกณฑ์ดำเนินการประกอบด้วยเพรดิเคต 3 ตัวคือ e, f และ g จงเขียน กฏที่เรียนได้จากตัวอย่างด้านบน
- 2. ในการเรียนมโนทัศน์ของ "EnjoySport" เราสังเกตว่าเพื่อนของเราคนหนึ่งจะสนุกกับ การเล่นกีฬาทางน้ำหรือไม่ โดยได้พิจารณาถึงปัจจัย 6 อย่างคือ Sky (ท้องฟ้า), AirTemp (อุณหภูมิอากาศ), Humidity (ความชื้น), Wind (ลม), Water (น้ำ), Forecast (คำพยากรณ์) และได้บันทึกตัวอย่างบวก (3 ตัว) และตัวอย่างลบ (1 ตัว) ดังแสดง ด้านล่าง

```
(Sunny, Warm, Normal, Strong, Warm, Same) +
(Sunny, Warm, High, Strong, Warm, Same) +
(Rainy, Cold, High, Strong, Warm, Change) -
(Sunny, Warm, High, Strong, Cool, Change) +
```

หมายเหตุ: ตัวอย่างแต่ละตัวแสดงอยู่ในรูป (x1,x2,x3,x4,x5,x6) โดยที่ x1 เป็นค่าของ Sky, x2 เป็นค่าของ AirTemp, x3 เป็นค่าของ Humidity, x4 เป็นค่าของ Wind, x5 เป็น ค่าของ Water, x6 เป็นค่าของ Forcast และเครื่องหมายบวกแสดงตัวอย่างบวก เครื่องหมายลบแสดงตัวอย่างลบ กำหนดภาษาที่ใช้แสดงเป็นดังต่อไปนี้

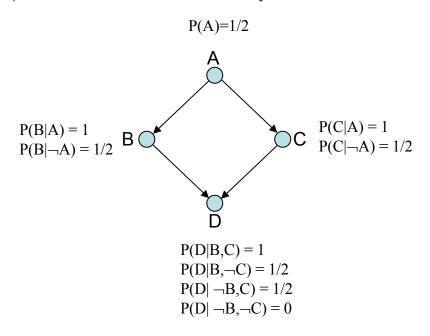
- ค่าของ Sky ที่เป็นไปได้คือ Sunny, Cloudy, Rainy
- ค่าของ AirTemp ที่เป็นไปได้คือ Warm, Cold
- ค่าของ Humidity ที่เป็นไปได้คือ Normal, High
- ค่าของ Wind ที่เป็นไปได้คือ Strong, Weak
- ค่าของ Water ที่เป็นไปได้คือ Warm, Cool
- ค่าของ Forecast ที่เป็นไปได้คือ Same, Change

### จงตอบคำถามต่อไปนี้

- ปริภูมิมโนทัศน์ในกรณีนี้มีขนาดเท่าไร
- จงแสดงเซต S และ G เมื่อรับตัวอย่างเข้าไปทีละตัวตามลำดับ
- เมื่อรับตัวอย่างทั้ง 4 ตัวเข้าไปหมดแล้ว เวอร์ชันสเปซจะประกอบด้วย สมมติฐานที่เป็นไปได้ทั้งหมดกี่ตัว อะไรบ้าง (สมมติฐานทั้งหมดที่อยู่ระหว่าง S และ G (รวม S และ G ด้วย))
- 3. ตารางด้านล่างนี้เป็นข้อมูลของผู้ที่มาขอทำบัตรเครดิตจากธนาคารแห่งหนึ่ง ข้อมูลของ คนหนึ่งๆ ประกอบด้วย account, employed, cash ธนาคารใช้ข้อมูลเหล่านี้สำหรับ กำหนดว่าจะทำบัตรให้หรือไม่ ถ้าทำให้จะมีประเภท (class) เป็น accept ถ้าไม่ทำให้จะ มีประเภทเป็น reject จงสร้างต้นไม้ตัดสินใจเพื่อจำแนกประเภทข้อมูลของประเภททั้ง สองนี้

	Attribute					
account	employed	cash	class			
bank	yes	3000	accept			
bank	no	3000	accept			
bank	no	40000	accept			
none	yes	40000	accept			
none	yes	3000	reject			
none	no	40000	reject			
none	no	3000	reject			
other	yes	3000	reject			
other	no	3000	reject			
other	no	40000	accept			

4. คณะกรรมการสอบคัดเลือกนิสิตที่สมัครเรียนต่อปริญญาโทของภาควิชาวิศวกรรม คอมพิวเตอร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย ต้องการทราบว่าผู้ที่สอบผ่านจริงๆ แล้วมี คุณสมบัติดีจริงหรือไม่ จึงได้สร้างข่ายงานเบส์ดังรูปต่อไปนี้



A = applicant is qualified.

B = applicant has high grade point average.

C = applicant has excellent recommendations.

D = applicant is admitted.

กำหนดให้ตัวแปร A,B,C,D เป็นตัวแปรแบบบูลคือมีค่าได้ 2 ค่าคือจริงกับเท็จ และการ เขียนค่าตัวแปรในข่ายงานเป็นการเขียนแบบย่อ กล่าวคือ

X แทนตัวแปร X มีค่าความจริงเป็นจริง

→ X แทนตัวแปร X มีค่าความจริงเป็นเท็จ

เช่น P(D|—B,C) คือความน่าจะเป็นที่ D มีค่าเป็นจริงเมื่อรู้ว่า B มีค่าเป็นเท็จและ C มี ค่าเป็นจริง เป็นต้น

จงแสดงวิธีการคำนวณหาค่า P(A|D) ว่ามีค่าเท่ากับเท่าไร

5. พิจารณาเพอร์เซปตรอนยูนิตเดี่ยวที่มีอินพุต 3 บัพคือ x, y, z และมีเอาต์พุต 1 บัพคือ f ถ้าให้ตัวอย่าง 4 ตัวต่อไปนี้ จงแสดงให้เห็นว่าเพอร์เซปตรอนนี้จะเรียนรู้ได้สำเร็จ หรือไม่

	เอาต์พุต		
х	у	Z	f
0	1	0	0
1	0	0	1
1	1	1	0
0	0	1	1

# ดัชนีศัพท์

8-Puzzle, 7	การคันหาแนวลึกก่อน, 13
กฎ, 63, 67	การคันหาในปริภูมิสถานะ, 7
กฎเจาะจงตัวแปรเอกภพ, 49	การคันหาบางส่วน, 10
กฎการอนุมาน, 49	การคันหาแบบบอด, 10, 11
กฎผลคูณ, 189	การคันหาแบบฮิวริสติก, 10, 16
กฎผลรวม, 189	การจับคู่, 69
กฎลูกโซ่, 189	การจำแนกประเภทที่น่าจะเป็นที่สุด, 189
กรอบ, 147	การทดสอบทัวริง, 2
การเข้าใจภาษาธรรมชาติ, 92	การทำเหมืองข้อมูล, 3
การเคลื่อนลงตามความชั้น, 178	การทำให้เท่ากัน, 51, 70
การเรียนรู้ของเครื่อง, 119	การปฏิเสธแบบรีโซลูชัน, 58
การเรียนรู้เชิงวิเคราะห์, 173	การประมวลผลภาษาธรรมชาติ, 3, 91
การเรียนรู้โดยการจำ, 136	การพิสูจน์, 49
การเรียนรู้โดยการวิเคราะห์ความแตกต่าง, 141	การพิสูจน์ทฤษฎี, 4
การเรียนรู้โดยการอธิบาย, 164	การย้อนรอย, 69
การเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ, 153	การวางนัยทั่วไปของมโนทัศน์, 145
การเรียนรู้แบบเบส์, 186	การวิเคราะห์ทางความหมาย, 92
การแจงจำเพาะ, 143	การวิเคราะห์ทางปฏิบัติ, 92
การแทนความรู้, 45	การวิเคราะห์ทางวากยสัมพันธ์, 92, 96
การแทนค่า, 50, 67	การวิเคราะห์ทางองค์ประกอบ, 92
การแปลความหมาย, 46	การวิวัฒนาการโดยผ่านการคัดเลือกตามธรรมชาติ
การแพร่กระจายย้อนกลับ, 183	120
การโปรแกรมแบบเรียกซ้ำ, 73	การหรือของสัญพจน์, 54
การโปรแกรมอัตโนมัติ, 4	การอธิบายลดความเป็นไปได้, 199
การไขวัเปลี่ยน, 120	การอนุมานจากเหตุ, 198
การกลายพันธ์, 120	การอนุมานจากผล, 199
การคันหา	ข้อเท็จจริง, 63, 65
การคันหาตาบู, 31	ข้อคำถาม, 63, 66
การคันหาตันไม้เกมน้อยสุดมากสุด, 137	ขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม, 119
การค้นหาทั้งหมด, 10	ข่ายงานเบส์, 195
การค้นหาแนวกว้างก่อน 10 12	ข่ายงานเปลี่ยนสถานะเรียกซ้ำ 111

ข่ายงานความเชื่อเบส์, 195	ตัวทำให้เท่ากันกว้างสุด, 51
ข่ายงานความหมาย, 142	ตัวบ่งปริมาณ, 47
ข่ายงานประสาทเทียม, 169	ตัวบ่งปริมาณเอกภพ, 48
ข่ายงานหลายชั้น, 181	ตัวบ่งปริมาณมีอยู่, 48
คลังศัพท์, 96	ตัวอย่างการแทนค่า, 50
ความไม่ขึ้นต่อกันอย่างมีเงื่อนไข, 195	ตัวอย่างบวก, 141
ความขัดแย้ง, 58	ตัวอย่างลบ, 141
ความน่าจะเป็นก่อน, 186	ตามรอย, <mark>72</mark>
ความน่าจะเป็นภายหลัง, 186	ตารางความน่าจะเป็นมีเงื่อนไข, 196
ความหลากหลาย, 129	ทฤษฎี, 49
ค่าคงที่, 45, 67	ทฤษฎีของเบส์, 186
ค่าความเหมาะ, 122	ทฤษฎีความน่าจะเป็นทั้งหมด, 189
ค่าดีสุดเฉพาะที่, 25	ทฤษฎีสารสนเทศ, 160
ค่าดีสุดวงกว้าง, 25	ทำให้เท่ากัน, 51
ค่าฮิวริสติก, 17	นิเสธ, 80
คุณสมบัติ, 154	นิยามของปัญญาประดิษฐ์, 1
งานประยุกต์ทางปัญญาประดิษฐ์, 3	บูรณาการทางวจนิพนธ์, 92
จำเพาะกว่า, 148	
ต้นไม้แจงส่วน, 93	ปริภูมิมโนทัศน์, 148
ต้นไม้ตัดสินใจ, 153	ปัญหาโลกของบล็อก, 11
ตันไม้พิสูจน์, 166	ปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย, 16
ตรรกะเพรดิเคต, 45	ปัญหาการจัดตาราง, 4
ตรรกะเพรดิเคตอันดับที่หนึ่ง, 48	ปัญหาตันไม้ k กิ่งน้อยสุด, 34
ตัวเชื่อม, 47	ปัญหาทางมโนทรรศน์, <sup>4</sup>
ตัวแจงส่วน, 96	ปัญหาลิงกินกลัวย, 71
ตัวแจงส่วนแบบบนลงล่าง, 97	โปรแกรมแทรกตัวเลข, 85
ตัวแจงส่วนตาราง, 102	โปรแกรมคูณจำนวนธรรมชาติ, 76
ตัวแปร, 45, 63, 66	โปรแกรมจำนวนธรรมชาติ, 74
ตัวแปรไม่สน, 71	โปรแกรมต่อรายการ, 79
ตัวแปลภาษาโปรล็อก, 66	โปรแกรมบวกเลข, <mark>75</mark>
ตัวกระทำการ, 8	โปรแกรมภาวะสมาชิก, 78
ตัวจำแนกประเภทเบส์อย่างง่าย, 190	โปรแกรมลบสมาชิ, 87
ตัวตัด, 81	เป้าหมาย, 67
ตัวตัดเขียว, 83	พจน์, 50, 67
ตัวตัดแดง, 86	พลาดน้อย, 141
ตัวทำให้เท่ากัน, <mark>51</mark>	เพรดิเคต, 45, 65

เพอร์เซปตรอน, 169	สัญพจน์, 68
ฟังก์ชัน, 45	สัญพจน์เติมเต็ม, 57
ฟังก์ชันเกน, 160	สัญลักษณ์ไม่ปลาย, 98
ฟังก์ชันแมนฮัตตัน, 20	สัญลักษณ์ปลาย, 98
ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นได้, 177	สูตรรูปดี, 45
ฟังก์ชันแยกเชิงเส้นไม่ได้, 177	 สูตรอะตอม, 46
ฟังก์ชันกระตุ้น, 170	- เส้นเชื่อมกัมมันต์, 103
ฟังก์ชันสคอเล็ม, 55	หน่วยความจำระยะยาว, 38
ฟังก์ชันฮิวริสติก, 17	หน่วยความจำระยะสั้น, 33
ภาวะต้องห้าม, 32	หมวดคำ, 97
ภาษาโปรล็อก, 63	หมายกำหนดการอบเหนียว, <mark>26</mark>
มโนทัศน์เป้าหมาย, 149	ห้องจีน, 3
มีดโกนของอ็อคแคม, 157	องค์ประกอบ, 103
มีนัยทั่วไปกว่า, 148	อนุประโยค, 54, 67
โมดัสโพเน็นส์, 49	อนุประโยคของฮอร์น, <mark>68</mark>
ระนาบตัดสินใจหลายมิติ, 172	อนุประโยคฐาน, <b>74</b>
ระบบผู้เชี่ยวชาญ, 4, 163	อนุประโยคพื้นฐาน, 56
ระยะเวลาต้องห้าม, <mark>35</mark>	อนุประโยคเรียกซ้ำ, 74
รายการ, 77	อนุมาน, 49
รีโซลูชัน, 54	อะตอม, 66
ลำตัว, 68	อัลกอริทึม A*, 30
วิทยาการหุ่นยนต์, 4	อัลกอริทึมกฎเดลต้า, 181
เวอร์ชันสเปซ, 147	อัลกอริทึมกฎการเรียนรู้เพอร์เซปตรอน, 173
ไวยากรณ์, 96	อัลกอริทึมการค้นหาแนวกว้างก่อน, 13
ไวยากรณ์ไม่พึ่งบริษท, 96	อัลกอริทึมการค้นหาแนวลึกก่อน, 14
ไวยากรณ์ข่ายงานเปลี่ยนสถานะ, 110	อัลกอริทึมการค้นหาตาบู, 41
สถานภาพต้องห้าม, 32	อัลกอริทึมการทำให้เท่ากัน, 52
สถานะเป้าหมาย, 8	อัลกอริทึมการปฏิเสธแบบรีโซลูชัน, 59
สถานะเริ่มต้น, 8	อัลกอริทึมการแพร่กระจายย้อนกลับ, 183, 185
สถานะสุดท้าย, 8	อัลกอริทึมการเรียนรู้เบส์อย่างง่าย, 192
สมมติฐาน, 149	อัลกอริทึมการเรียนรู้เวอร์ชันสเปซ, 150
สมมติฐานความไม่ขึ้นต่อกัน, 191	อัลกอริทึมการเรียนรู้โดยวิเคราะห์ความแตกต่าง,
สมมติฐานภายหลังมากสุด, 187	146
ส่วนหัว, 68, 77	อัลกอริทึมการอบเหนียวจำลอง, 25, 28
ส่วนหาง, 77	อัลกอริทึมของการแจงส่วนแบบบนลงล่างอย่างง่าย,
สอดคล้องกับ, 148	99

```
อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนตาราง, 104
อัลกอริทึมของตัวแจงส่วนตาราง, 104
อัลกอริทึมเจงส่วนแบบบนลงล่างสำหรับอาร์ทีเอ็น,
อาร์กิวเมนต์, 46, 65
อัลกอริทึมดีสุดก่อน, 28, 29
เอนโทรปี, 160
อัลกอริทึมตะกราม, 34
อัลกอริทึมปืนเขา, 22
อัลกอริทึมปืนเขาชันสุด, 24
อัลกอริทึมปืนเขาอย่างง่าย, 23
อัลกอริทึมบิบเหนียวจำลอง, 25
```

## Index

```
8-Puzzle, 7
                                                      algorithm: Version-Space-Candidate-
A* Search, 30
                                                        Elimination, 150
activation function, 170
                                                      analytical learning, 168
active arc, 103
                                                      annealing schedule, 26
agenda, 103
                                                      argument, 46, 65
algorithm: Backpropagation, 185
                                                      artificial neural network, 169
algorithm: Best-First Search, 29
                                                      atom, 66
algorithm: Breadth-First Search, 13
                                                      atomic formula, 46
algorithm: Chart Parsing, 104
                                                      attribute, 154
algorithm: Delta-Rule, 181
                                                      automatic programming, 4
algorithm: Depth-First Search, 14
                                                      backpropagation algorithm, 183
algorithm: EM, 202
                                                      backtracking, 69
algorithm: Learning by Analyzing
                                                      base clause, 74
  Differences, 146
                                                      Bayes net, 195
algorithm: Naive-Bayes, 192
                                                      Bayesian belief network, 195
algorithm: Perceptron-Learning-Rule, 173
                                                      Bayesian learning, 186
                                                      best-first search, 28
algorithm: Resolution Refutation, 59
algorithm: RTN Parsing, 112
                                                      blind search, 10
algorithm: Simple Hill-Climbing Search, 23
                                                      block world problem, 11
algorithm: Simple Top-Down Parsing, 99
                                                      body, 68
algorithm: Simulated Annealing Search, 28
                                                      breadth-first search, 12
algorithm: Tabu Search, 41
                                                      category, 96
algorithm: Unify, 52
                                                      causal reasoning, 198
                                                      chain rule, 189
```

6 การเรียนรู้ของเครื่อง

```
chart parser, 102
                                                       fail, 83
Chinese room, 3
                                                       final state, 8
class, 153
                                                       first-order predicate logic, 48
clause, 54, 67
                                                       fitness, 122
complimentary literals, 57
                                                       frame, 147
concept space, 148
                                                       function symbol, 45
conditional independence assumption, 191
                                                       Gain function, 160
conditional probability table, 196
                                                       generalization of concept, 145
                                                       genetic algorithm, 119
conjunction, 67
connective, 47
                                                       global optimum, 25
consistent with, 148
                                                       goal, 67
constant, 67
                                                       goal state, 8
constant symbol, 45
                                                       gradient descent, 178
constituent, 103
                                                       grammar, 96
context-free grammar, 96
                                                       greedy algorithm, 34
contradictory, 58
                                                       green cut, 83
crossover, 120
                                                       ground clause, 56
cut, 81
                                                       head, 69, 77
decision tree learning, 153
                                                       heuristic function, 17
definition of artificial intelligence, 1
                                                       heuristic search, 10
depth-frist search, 13
                                                       heuristic value, 17
diagnosis reasoning, 199
                                                       hill-climbing, 22
discourse integration, 92
                                                       Horn clause, 68
disjunction of literals, 54
                                                       hyperplane decision surface, 172
diversity, 129
                                                       hypothesis, 149
don't care variable, 71
                                                       inference, 49
entropy, 160
                                                       information theory, 160
equality, 69
                                                       interpretation, 46
evolution through natural selection, 120
                                                       knowledge representation, 45
exhaustive search, 10
                                                       learning by analyzing differences, 141
existential quantifier, 48
                                                       lexicon, 96
expectation maximization algorithm, 202
                                                       linearly non-separable function, 177
expert system, 4, 163
                                                       linearly separable function, 177
explaining away, 199
                                                       list, 77
explanation based learning, 164
                                                       local optimum, 25
fact, 63
                                                       long term memory, 38
```

machine learning, 119	product rule, 189
matching, 69	PROLOG, 63
maximum a posterior hypothesis, 187	Prolog interpreter, 66
maximum likelihood hypothesis, 188	proof, 49
minimax game-tree search, 137	proof tree, 166
minimum k-tree problem, 34	quantifier, 47
Modus Ponens, 49	query, 63
more general, 148	recursive clause, 74
more specific, 148	recursive programming, 73
morphological analysis, 92	recursive transition network, 111
most general unifier, 51	red cut, 86
most probable classification, 189	resolution, 54
multilayer neural network, 181	resolution refutation, 58
mutation, 120	robotics, 4
MYCIN, 4, 163	rote learning, 136
naive Bayes classifier, 190	rule, 63, 67
natural language processing, 3, 91	rule of inference, 49
natural language understanding, 92	scheduling problem, 4
near miss, 141	semantic analysis, 92
negation, 80	semantic network, 142
negative example, 141	short term memory, 33
non-terminal symbol, 98	simulated annealing algorithm, 25
occam's razor, 157	Skolem function, 55
operator, 8	specialization of concept, 143
parse tree, 93	state space search, 7
parser, 96	steepest ascent hill-climbing, 24
partial search, 10	substitution, 50, 67
perception problem, 4	substitution instance, 50
perceptron, 169	sum rule, 189
positive example, 141	syntactic analysis, 92
posterior probability, 186	syntactic processing, 96
pragmatic analysis, 92	tabu, 31
predicate, 65	tabu active, 32
predicate logic, 45	tabu status, 32
predicate symbol, 45	
prior probability, 186	tabu-tenure, 35

# 6 การเรียนรู้ของเครื่อง

```
tail, 77
                                               Turing test, 2
target concept, 149
                                               unification, 51
term, 50, 67
                                               unifier, 51
terminal symbol, 98
                                               unify, 51, 69
theorem, 49
                                               universal quantifier, 48
theorem of total probability, 189
                                               universal specialization, 49
theorem proving, 4
                                               variable, 63
top-down parser, 97
                                               variable symbol, 45
trace, 72
                                               version space, 147
transition network grammar, 110
                                               well form formular, 45
traveling salesman problem, 16
```