

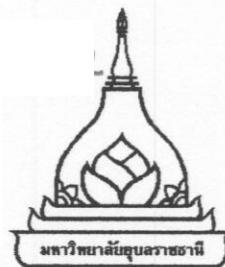
วิชีสวิสติก สำหรับปัญหาการจัดเส้นทางyanพาหนะที่มีสินค้าหลายชนิด
กรณีศึกษา : โรงงานน้ำดื่ม น้ำแข็ง ลานทอง

พิพัฒย ขอบงาน

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตร์มหาบัณฑิต
สาขาวิชาบริหารอุตสาหการ คณะวิศวกรรมศาสตร์
มหาวิทยาลัยอุบลราชธานี

พ.ศ. 2554

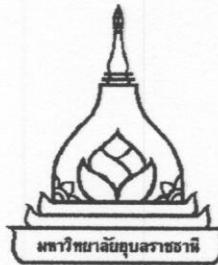
ลิขสิทธิ์เป็นของมหาวิทยาลัยอุบลราชธานี



**HEURISTIC FOR MULTI ITEM VEHICLE ROUTING PROBLEM
CASE STUDY: LANTONG FACTORY OF DRINKING AND ICE WATER**

PIPATCHAI CHOBNGAM

**A THESIS SUBMITTED IN PARTIAL FULFILLMENT OF THE REQUIREMENTS
FOR THE DEGREE OF MASTER OF ENGINEERING
MAJOR IN INDUSTRIAL ENGINEERING
FACULTY OF ENGINEERING
UBON RATCHATHANI UNIVERSITY
YEAR 2011
COPYRIGHT OF UBON RATCHATHANI UNIVERSITY**



ใบรับรองวิทยานิพนธ์
มหาวิทยาลัยอุบลราชธานี
ปริญญา วิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต
สาขาวิชาวิศวกรรมอุตสาหการ คณะวิศวกรรมศาสตร์

เรื่อง วิชีวิริสติก GRASP สำหรับปัญหาการจัดเส้นทางyanพาหนะที่มีสินค้าหลายชนิด
กรณีศึกษา : โรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งกลางทอง

ผู้วิจัย นายพิพัฒชัย ขอบงาน

ได้พิจารณาเห็นชอบโดย

อาจารย์ที่ปรึกษา

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สมบัติ สินธุเชawan)

กรรมการ

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.นalin เพียรทอง)

กรรมการ

(ดร.ธารชุка พันธ์นิกุล)

กรรมการ

(ดร.นัทธพงศ์ นันทสำเริง)

คณะกรรมการ

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.นท แสงเทียน)

มหาวิทยาลัยอุบลราชธานี รับรองแล้ว

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.อุทิศ อินทร์ประสิทธิ์)

รองอธิการบดีฝ่ายวิชาการ

ปฏิบัติราชการแทนอธิการบดี มหาวิทยาลัยอุบลราชธานี

ปีการศึกษา 2554

กิตติกรรมประกาศ

งานวิทยานิพนธ์ฉบับนี้จะไม่สามารถสำเร็จลุล่วงไปได้ถ้าหากไม่รับความช่วยเหลือเป็นดียิ่งของ ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร. สมบัติ สินธุเชawan อาจารย์ที่ปรึกษาวิทยานิพนธ์ ที่ได้ให้คำแนะนำ และข้อคิดเห็นต่างๆ เช่น การศึกษา สืบกันรายงานการวิจัยในอดีต การวางแผนปัญหา การสร้าง และการใช้วิธีเชิงอิวิสติกกับภาษาทางคอมพิวเตอร์โดยเฉพาะอย่างยิ่งการเขียนโปรแกรม Dev-C++ 4 และโปรแกรม Microsoft visual C++ 6.0 นอกจากนี้ท่านยังให้คำแนะนำการเขียนรายงานการวิจัยเพื่อนำออกไปเผยแพร่ในงานวารสารทางวิชาการ ผู้วิจัยขอกราบขอบพระคุณท่านเป็นอย่างสูง ไว้ ณ โอกาสนี้ ขอกราบขอบพระคุณ อ.นิรันดร์ สมนุติ อาจารย์ประจำวิทยาลัยเทคนิคศรีษะเกีย ที่ให้ความช่วยเหลือในด้านต่างๆ มากมาย เช่น การเขียนโปรแกรม Microsoft visual C++ 6.0 ตลอดทั้งการให้คำแนะนำต่างๆ ที่เป็นประโยชน์สำหรับงานวิจัย ขอขอบพระคุณท่านคณะกรรมการสอบวิทยานิพนธ์ทุกท่านที่ได้สละเวลาอันมีค่ามาเป็นคณะกรรมการสอบ ตลอดทั้งการให้คำแนะนำต่างๆ ที่เป็นประโยชน์ ที่สามารถช่วยให้พัฒนาวิธีเชิงอิวิสติกกับปัญหาอื่นๆ ต่อไปได้อีกในอนาคต ขอกราบขอบพระคุณผู้จัดการโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งลานทอง ที่อนุญาตให้เก็บรวบรวมข้อมูลในการทำวิจัยนี้

ท้ายนี้ ผู้วิจัยคร่ำครวญในงานขอบพระคุณ คุณพ่อพิชัค-คุณแม่อุบแก้ว ขอบงาน ตลอดจนทุกคนในครอบครัว โดยเฉพาะคุณกนกอร ขอบงาน ภรรยา ที่เคยให้กำลังใจแก่ผู้วิจัยเสมอจนสำเร็จการศึกษา และนอกจากนี้ยังมีบุคคลที่เกี่ยวข้องอีกหลายท่านซึ่งไม่อาจล่าวนามของท่านในที่นี้ได้ ขอขอบพระคุณท่านทั้งหลายไว้ ณ โอกาสนี้ด้วย

(นายพิพัฒรชัย ขอบงาน)

ผู้วิจัย

บทคัดย่อ

ชื่อเรื่อง	: วิธีเชิงวิศวกรรม GRASP สำหรับปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะที่มีสินค้าหลายชนิด
กรณีศึกษา	: โรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งล้านทอง
โดย	: พิพัฒชัย ขอบagan
ชื่อปริญญา	: วิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต
สาขาวิชา	: วิศวกรรมอุตสาหการ
ประธานกรรมการที่ปรึกษา	: ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.สมบัติ สินธุเชawan'
ศัพท์สำคัญ	: วิธีเชิงวิศวกรรม GRASP ปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะ ความต้องการสินค้าไม่แน่นอน

งานวิจัยนี้นำเสนอวิธีเชิงวิศวกรรมสำหรับปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะที่มีสินค้าหลายชนิด (Multi item Vehicle Routing Problem) ซึ่งเป็นปัญหาอีนพี--hard (NP-Hard) ผู้วิจัยได้ประยุกต์ใช้วิธีเชิงวิศวกรรม Greedy Randomized Adaptive Search Procedure (GRASP) สำหรับการค้นหาคำตอบ โดยมีวัตถุประสงค์เพื่อให้ระบบสามารถคำนวณตัวสุด กายได้เงื่อนไขความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน และ ความจุของยานพาหนะมีจำนวนจำกัด ในการขนส่งสินค้าแต่ละชนิด กระบวนการทำงานของ GRASP แบ่งเป็น 2 ระยะคือ ระยะแรก เป็นการสร้างคำตอบเริ่มต้น (Initial solution phase) ซึ่งพิจารณาพื้นที่ของคำตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไข และระยะที่สองเป็นการปรับปรุงคุณภาพคำตอบ ผู้วิจัยเสนอนโยบายการบรรทุกสินค้าขึ้นบนยานพาหนะ 2 นโยบาย คือ นโยบายที่ 1 ใช้ค่าเฉลี่ยความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายในการจัดสินค้า นโยบายที่ 2 พิจารณาใช้ค่าความต้องการสินค้าสูงสุดและต่ำสุดในการจัดสินค้า ผลการทดสอบพบว่า นโยบายที่ 1 ให้ผลลัพธ์อยู่ในระดับที่ดีสุด สามารถลดระยะเวลาเดินทางบนส่วนจากเดิม 95.57 กิโลเมตรต่อวัน ลดลงเหลือ 82.58 กิโลเมตรต่อวัน มีสายสั่งเกิดขึ้น 4 เส้นทาง และเมื่อพิจารณาถึงค่าトイย์ (Penalty cost) ที่เกิดขึ้นจากการขนสินค้าเกินความต้องการและการขนสินค้าไม่เพียงพอต่อกำลังของลูกค้า ในเส้นทางบนส่วนของนโยบายที่ 1 พบว่า ค่าトイย์รวมที่เกิดขึ้นมีค่าเท่ากับ 0.02 บาท สามารถลดค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจากเดิม 9,174.72 บาทต่อเดือนเหลือ 7,928.40 บาทต่อเดือน ลดลง 1,246.32 บาทต่อเดือน คิดเป็น 13.60% ของค่าน้ำมันเชื้อเพลิงทั้งหมด

ABSTRACT

TITLE : GRASP HEURISTIC FOR MULTI ITEM VEHICLE ROUTING PROBLEM
CASE STUDY : LANTONG FACTORY OF DRINKING AND ICE WATER

BY : PIPATCHAI CHOBNGAM

DEGREE : MASTER ENGINEERING

MAJOR : INDUSTRIAL ENGINEERING

CHAIR : ASST.PROF.SOMBAT SINDHUCHAO, Ph.D.

KEYWORDS : HEURISTIC GRASP / VEHICLE ROUTING PROBLEMS / UNCERTAIN DEMAND

This paper presents a heuristic for multi item vehicle routing problem. The problem is a combinatorial optimization and NP-Hard problem. A Greedy Randomized Adaptive Search Procedure (GRASP) is applied to solve for solutions with the objective of minimizing the total distance traveled. The demand from each customer is uncertain and the vehicle capacity is limited for delivery of goods. GRASP consists of two phases. The first phase is to construct an initial feasible solution and the solution is improved in the second phase. Two policies for loading products on the vehicle are proposed. For the first policy, the average demand for each customer is used to determine the delivery quantity. For the second policy, the maximum and minimum demands are considered in setting up the delivery quantity. The computational results show that the average demand for each customer provides better solutions. The total distance can be decreased from 95.57 kilometers to 82.58 kilometers per day. When considering a penalty cost due to overloading and under-loading compared to the total demand of customers in the route, it is found that the penalty cost is 0.02 Baht for the first policy. The fuel cost can be reduced from 9174.72 Baht per month to 7928.40 Baht per month which is reduction of 1246.32 Baht per month or 13.60% of the total fuel cost.

สารบัญ

หน้า

กิตติกรรมประกาศ	ก
บทคัดย่อภาษาไทย	ข
บทคัดย่อภาษาอังกฤษ	ค
สารบัญ	ง
สารบัญตาราง	ฉ
สารบัญภาพ	ช
บทที่	
1 บทนำ	
1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา	1
1.2 วัตถุประสงค์ของการวิจัย	2
1.3 กรอบแนวคิดในการวิจัย	3
1.4 ขอบเขตของโครงการวิจัย	3
1.5 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ	4
1.6 คำนิยามศัพท์เฉพาะ	5
2 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง	
2.1 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง	6
2.2 ทฤษฎีที่เกี่ยวข้องกับปัญหาการขนส่ง	12
2.3 วิธีหาคำตอบที่ดีที่สุดและวิธีอิหริสติกสำหรับการแก้ปัญหา	
การจัดเส้นทางyanpanah	17
2.4 Greedy Randomized Adaptive Search Procedure: GRASP	19
3 วิธีการดำเนินการวิจัย	
3.1 การเก็บรวบรวมข้อมูล	22
3.2 วิธีการดำเนินการวิจัย	23
3.3 การพัฒนาวิธีการหาคำตอบที่ดีเพียงพอ	29
3.4 การวัดประสิทธิภาพอิหริสติก	35
3.5 สรุปผลและจัดทำรูปเล่น	36

តារប័ណ្ណ (៧៩)

หน้า	
4 บทวิเคราะห์และผลของการวิจัย	
4.1 รายละเอียดและการทดลอง	36
4.2 ข้อมูลการเดินรถของโรงพยาบาลภูมิศาสตร์ค่าวิชีชาริสติก	36
4.3 ผลการทดสอบตัวแบบคณิตศาสตร์ค่าวิชีชาริสติก	39
4.4 สรุปผลการเปรียบเทียบการจัดเส้นทางยานพาหนะ ค่าวิชีชาริสติกกับโรงพยาบาลภูมิศาสตร์ค่าวิชีชาริสติก	60
5 สรุปผลและข้อเสนอแนะ	
5.1 สรุปและอภิปรายผลการทดลอง	61
5.2 ข้อเสนอแนะและแนวทางของการวิจัยในอนาคต	62
เอกสารอ้างอิง	63
ภาคผนวก	71
ประวัติผู้วิจัย	99

สารบัญตาราง

ตารางที่	หน้า
1.1 คำนิยามศัพท์เฉพาะ	5
2.1 ลักษณะของปัญหาสำหรับการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะ	17
2.2 รายชื่อนักวิจัยและรูปแบบปัญหาที่ใช้วิธีชิวิสติก GRASP เพื่อแก้ไขปัญหา	21
4.1 การจัดเส้นทางการขนส่งวิธีปัจจุบันของโรงงานกรณีศึกษา	38
4.2 รายละเอียดค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการขนส่งของโรงงานกรณีศึกษา	39
4.3 ผลการทดสอบระดับการทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ	39
4.4 ผลการทดสอบระดับการทดสอบระดับที่ 2 จำนวน 100 รอบ	42
4.5 ผลการทดสอบระดับการทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ	45
4.6 ผลการทดสอบระดับการทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ	48
4.7 ผลการจัดเส้นทางyanพาหนะด้วยวิธีชิวิสติกตามนโยบายที่ 1	51
4.8 เปรียบเทียบค่าใช้จ่ายรวมจากผลการจัดเส้นทางตามนโยบายที่ 1 กับข้อมูลใหม่ของโรงงานกรณีศึกษา	52
4.9 ระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุดและต่ำสุดของลูกค้า	51
4.10 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนักระดับการทดสอบที่ 1 จำนวน 50 รอบ	54
4.11 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนักระดับการทดสอบที่ 1 จำนวน 50 รอบ	55
4.12 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนักระดับการทดสอบที่ 1 จำนวน 50 รอบ	56
4.13 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนักระดับการทดสอบที่ 1 จำนวน 50 รอบ	57
4.14 ผลการจัดเส้นทางyanพาหนะด้วยวิธีชิวิสติกตามนโยบายที่ 2	58
เมตริกระยะทาง โรงงานกรณีศึกษา	92

สารบัญภาพ

ภาพที่	หน้า
2.1 การจัดเส้นทางของพนักงานขาย	12
2.2 การจัดเส้นทางยานพาหนะขนส่งแบบ SDVRP	14
3.1 ลำดับขั้นตอนการคำนวณการวิจัย	24
3.2 ลำดับขั้นตอนการพัฒนาวิธีการหาคำตอบ	30
3.3 การสร้างเส้นทางเริ่มต้นด้วยวิธี GRASP	32
3.4 ตัวคำนวณการ One move operator	34
3.5 ตัวคำนวณการ Exchanges customer	34

บทที่ 1

บทนำ

1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา

ในปัจจุบันธุรกิจมีการเดินทางย่างราชเรื้و กิจกรรมโลจิสติกส์ซึ่งเป็นกิจกรรมย่างหนึ่ง ที่สำคัญในการทำธุรกิจจึงจำเป็นจะต้องได้รับการพัฒนาตามไปด้วยเพื่อเพิ่มอำนาจการแข่งขันในเชิงธุรกิจ เนื่องจากการจัดการ โลจิสติกส์ ที่มีประสิทธิภาพสามารถลดต้นทุนของการทำธุรกิจ

ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ (Vehicle Routing Problem:VRP) ถือว่าเป็นปัญหาส่วนหนึ่งของการจัดการค้าน โลจิสติกส์ (Logistics) คือ ปัญหาการตัดสินใจเลือกทางเดี๋ยอกที่ดีที่สุดในการเคลื่อนย้ายวัสดุ ณ กรุงเทพฯ (2548) โดยการหารวิธีการวางแผนจัดลำดับและเส้นทาง การขนส่งสินค้าไปยังลูกค้าหรือผู้บริโภคที่มีประสิทธิภาพมากที่สุด เพื่อให้ลูกค้าเกิดความพึงพอใจในบริการ ลดค่าใช้จ่ายในการดำเนินงาน ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ (Vehicle Routing Problem:VRP) ถูกพัฒนามาจากปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย (Traveling Salesman Problem: TSP) โดยมีฟังก์ชันวัตถุประสงค์คือ พนักงานขายต้องการหาเส้นทางวงปิด (Closed tour) คือให้มีระบบทางในการเดินทางโดยรวมต่ำสุด โดยพนักงานขายเดินทางไปยังเมืองต่างๆ ซึ่งเริ่มต้นจากเมืองเมืองหนึ่ง เดินทางไปเมืองใดก่อนก็ได้ต่อไปเรื่อยๆ จนครบทุกเมืองแล้วกลับไปยังเมืองเริ่มต้น โดยเมืองที่เดินทางผ่านแล้วจะไม่เดินทางผ่านซ้ำอีก ส่วนปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ (Vehicle Routing Problem: VRP) จะมีข้อจำกัดด้านความจุในการบรรทุก (Vehicle capacity) เป้าหมายสำคัญของปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะคือ การพยายามออกแบบกลุ่มของยานพาหนะทุกคัน ให้มีการเดินทางโดยใช้ต้นทุนต่ำที่สุด ซึ่งมีจุดเริ่มต้นและสิ้นสุดที่ศูนย์กระจายสินค้า (Depot) ยานพาหนะวิ่งไปตามเส้นทางที่จะส่งสินค้า โดยพิจารณาถึงเงื่อนไขหรือข้อจำกัดต่างๆ ด้วย เช่น เวลา/ จำนวนยานพาหนะ/ ระยะทาง เป็นต้น

ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ (Vehicle Routing Problem: VRP) ถูกนำเสนอโดย Dantzig , Fulkerson and Johnson (1954) เพื่อแก้ปัญหาการออกแบบการจัดเส้นทางการขนส่ง โดยคำนึงถึงต้นทุนโดยรวมของการใช้ยานพาหนะขนส่งทุกคันที่ต่ำสุด Toth and Vigo (2002) รายงานถึงการใช้วิธีทางคอมพิวเตอร์ในกระบวนการการหาคำตอบเพื่อลดต้นทุนการขนส่ง สามารถประยุกต์ได้

5%-20% Golden et al. (2002) ; Barker (2002) ได้บรรยายถึงกรณีศึกษาการประยุกต์อัลกอริทึมแก้ปัญหา VRP สามารถลดต้นทุนเป็นอย่างมาก Clarke and Wright (1964) พิจารณาการจัดเส้นทางyanพาหนะที่มีความต้องการของลูกค้าหลากหลายแห่ง yanพาหนะมีความจุหลากหลายตัน ส่งสินค้าออกจากคลังสินค้าแห่งเดียว ซึ่งได้พัฒนาขึ้นตอนให้สามารถเลือกเส้นทางของyanพาหนะที่เหมาะสมที่สุด ผลที่ได้จากการแก้ปัญหานี้คือ ทำให้ทราบจำนวนyanพาหนะที่จะใช้ขนส่ง และปริมาณสินค้าที่ขนส่งของyanพาหนะแต่ละคัน Thangiah (1995) ได้บรรยายวิธีที่กำหนดyanพาหนะให้กับลูกค้าในแต่ละเส้นทาง โดยการแบ่งส่วนลูกค้า ซึ่งใช้วิธีอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA) Golden and Stewart (1985) กำหนดลูกค้าในแต่ละเส้นทางด้วยวิธีการแทรกที่ไกส์ที่สุด ขึ้นตอนต่อไป Osman (1993) ได้ปรับปรุงเส้นทางโดยใช้ λ -exchanges โดยนำเสนอสองกระบวนการวิ่งวนซ้ำเพื่อปรับปรุงคำตอบ เริ่มจากการแบ่งส่วนลูกค้าและหันหาโดยอาทัยพิกัดหรือวิธีการสุ่ม

จากที่ผู้วิจัยได้ศึกษาปัญหาของการจัดเส้นทางyanพาหนะขนส่ง ของโรงงานน้ำแข็ง น้ำดื่มланทอง ซึ่งตั้งอยู่เลขที่ 229 หมู่ 6 ตำบลคอนสาร อำเภอตระการพืชผล จังหวัดอุบลราชธานี โดยบนส่วนจากโรงงานไปยังลูกค้าที่มีทั้งหมด 30 ราย พบว่า ทางโรงงานมีรถกระบวนการบรรทุกสำหรับขนส่งน้ำดื่มน้ำแข็งจำนวน 1 คันและรถกระบวนการบรรทุกที่มีศูนย์แล็อก 1 คัน

ความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน ผู้จัดการไม่ได้กำหนดค้านเวลาเดินรถที่ชัดเจน รถแต่ละคันจะออกเดินทางออกจากคลังสินค้าไปส่งสินค้าให้กับลูกค้าแต่ละราย และกลับมาบังคับลังสินค้าอีกครั้งเมื่อส่งสินค้าหมดหรือส่งสินค้าครบตามจำนวนลูกค้าในเส้นทาง ปัญหาที่พบคือรถบางคันบางวันมีการวิ่งกลับมาเอาสินค้าในโรงงานอีกเป็นรอบที่ 2 และทางโรงงานยังไม่มีแผนการจัดเส้นทางที่ชัดเจน เส้นทางเดินรถในปัจจุบันยังไม่เหมาะสม ทำให้ระบบทางในการเดินรถมากขึ้นเพื่อขนส่งน้ำแข็งน้ำดื่มน้ำแข็งน้ำแข็งไปยังลูกค้าแต่ละรายส่งผลถึงต้นทุนการขนส่งสูงขึ้น

จากการศึกษาปัญหา ผู้วิจัยสนใจที่จะศึกษาเพื่อแก้ไขปัญหาดังกล่าว โดยผู้วิจัยได้ศึกษาวิธีอิริสติกสำหรับแก้ปัญหาการจัดเส้นทางพาหนะ โดยมีคุณสมบัติของสินค้าแห่งเดียว ลูกค้าหลากหลาย ใช้ขนาดการบรรทุกจำกัด เพื่อลดต้นทุนการขนส่งให้มีระบบทางโดยรวมค่าต่ำสุด

1.2 วัตถุประสงค์ของการวิจัย

1.2.1 เพื่อศึกษาวิธีการจัดเส้นทางyanพาหนะสำหรับขนส่งน้ำแข็งน้ำดื่มน้ำแข็งของโรงงานน้ำแข็งน้ำดื่ม ลานทอง โดยมีระบบทางรวมค่าต่ำสุด ภายใต้เงื่อนไขความต้องการของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน

1.2.2 ประยุกต์ใช้อิริสติกโดยวิธี Greedy Randomized Adaptive Search Procedures; GRASP เพื่อจัดเส้นทางyanพาหนะ

1.2.3 วัดประสิทธิภาพของชีวิสติกโดยเปรียบเทียบผลที่ได้จากการจัดเส้นทางโดยวิธีชีวิสติกกับการจัดเส้นทางแบบเดิมของโรงงานกรณีศึกษา

1.2.4 ได้เส้นทางyanพาหนะใหม่ที่ระยะทางขนส่งสินค้าลดลงจากเดิม

1.3 กรอบแนวคิดในการวิจัย

งานวิจัยนี้ทำการศึกษาวิธีการหาคำตอบที่ดีเพียงพอสำหรับการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะ ผู้วิจัยนำเสนอวิธีชีวิสติก GRASP โดยแบ่งเป็น 2 ระยะ คือ ระยะแรก เป็นการสร้างคำตอบเริ่มต้นของเส้นทางyanพาหนะแต่ละเส้นที่มีคำตอบที่เป็นไปได้ในแต่ละการวนรอบโดยไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไขที่กำหนด ผู้วิจัยเลือกวิธีการประยุกต์ใช้ Nearest เพื่อสร้างเส้นทางเริ่มต้นจากนั้นใช้วิธีการย้ายตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) วิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) และวิธี 2-opt เพื่อปรับปรุงเส้นทางและปรับปรุงคุณภาพคำตอบให้ดีขึ้นจากคำตอบเริ่มต้น

1.4 ขอบเขตของโครงการวิจัย

1.4.1 การวิจัยนี้ทำการศึกษาถึงการลดระยะเวลา ภายใต้เงื่อนไขความต้องการของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน และไม่มีข้อจำกัดด้านเวลา สำหรับการจัดเส้นทางyanพาหนะของโรงงานน้ำดื่มล้านทอง ในการขนส่งน้ำดื่มจากศูนย์กระจายสินค้าไปยังลูกค้าแต่ละราย

1.4.2 ศูนย์กระจายสินค้ามีจำนวน 1 แห่ง และมีลูกค้าทั้งหมด 30 ราย

1.4.3 yanพาหนะสำหรับการขนส่งมี 2 คัน (คันที่มีตู้แช่ 1 คัน และคันที่ไม่มีตู้แช่ 1 คัน)

1.4.4 ข้อกำหนดของความจุของรถที่มีตู้แช่ (จำนวน 1 คัน)

1.4.4.1 ตู้แช่ความจุสามารถบรรจุ น้ำแข็งหลอด และน้ำแข็งบด รวมกันได้

120 กะรัสอบ

1.4.4.2 หลังการณ์ปริมาตร $1.20 \times 2.20 \times 0.30$ เมตร (ปกติบรรทุกน้ำขวด 0.6 ลิตร 40 โภล)

1.4.3 ข้อกำหนดของความจุรถที่ไม่มีตู้แช่ (แบ่งออกเป็น 3 ชั้น) (จำนวน 1 คัน)

1.4.3.1 ชั้นที่ 1 ปริมาตร $1.50 \times 2.00 \times 0.45$ เมตร (ปกติบรรทุก น้ำถัง 37 ถัง)

1.4.3.2 ชั้นที่ 2 ปริมาตร $1.50 \times 2.30 \times 0.45$ เมตร (ปกติบรรทุก น้ำถัง 40 ถัง)

1.4.3.3 ชั้นที่ 3 ปริมาตร $1.50 \times 2.80 \times 0.45$ เมตร (ปกติบรรทุก น้ำถัง 23 ถัง และน้ำขวด 0.6 ลิตร จำนวน 50 โภล)

1.5 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ

- 1.5.1 ทราบถึงรูปแบบของปัญหาและทำความเข้าใจหลักทฤษฎีที่เกี่ยวข้องกับปัญหาการจัดเส้นทางyanpanan
- 1.5.2 ได้เส้นทางขนส่งน้ำดื่มของโรงงานน้ำแข็ง น้ำดื่ม ล้านห้องที่เหมาะสม เพื่อให้มีระบบทางรวมคล่องจากเดิม ส่งผลให้ต้นทุนการขนส่งลดลง
- 1.5.3 สามารถประยุกต์ใช้ชิวริติกโดยบวช Greedy Randomized Adaptive Search Procedures; GRASP เพื่อจัดเส้นทางyanpanan
- 1.5.4 เป็นแนวทางในการวิจัยและพัฒนาระบบการจัดเส้นทางyanpanan เพื่อลดต้นทุนการขนส่งจากการขนส่งสินค้าต่างๆ ไปสู่ผู้บริโภค

1.6 คำนิยามศัพท์เฉพาะ

ตารางที่ 1.1 คำนิยามศัพท์เฉพาะ

คำศัพท์	ความหมาย
1. Greedy Randomized Adaptive Search Procedures: GRASP	กระบวนการค้นหาคำตอบด้วยวิธีการสุ่มเชิงลักษณะ
2. Vehicle Routing Problem; VRP	ปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะ
3. Traveling Salesman Problem: TSP	ปัญหาการจัดเส้นทางเดินพนักงานขาย
4. The Single-Depot Vehicle Routing Problem ; SDVRP	ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ ขนส่งที่มีศูนย์กระจายสินค้ากลาง 1 แห่ง
5. Vehicle Routing Problem with Stochastic Demands: VRPSD	ปัญหาการหาเส้นทางยานพาหนะแบบ ความต้องการไม่แน่นอน
6. Exact Method	วิธีการหาคำตอบที่ดีที่สุด
7. Stochastic Demands	ความต้องการสินค้าที่ไม่แน่นอน
8. Heuristic Search Approaches	วิธีการหาคำตอบที่ดีเพียงพอ
9. Penalty Cost	ค่าโทยอดเที่ยงขึ้นจากการผิด Shortage และ Overload
10. Shortage Cost	ค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการผิด Shortage
11. Overload Cost	เพียงพอต่อความต้องการของลูกค้า
12. Restricted Candidate List: RCL	ค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการผิดที่สินค้าเกินความ ต้องการของลูกค้า
13. Node	บัญชีรายชื่อคู่แข่งลูกค้า ในเครือของลูกค้าและศูนย์กระจายสินค้า

บทที่ 2

กฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

2.1 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง (Literature Reviews)

การศึกษาเกี่ยวกับการแก้ไขปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะ (Vehicle routing problem) มีการศึกษาและวิจัยมาอย่างต่อเนื่องเช่นงานวิจัยของไทย ชัยยา นุรักษ์เจ (2541) นำเสนอการเส้นทางขนส่งบนในเขตกรุงเทพฯ และปริมณฑล กรณีศึกษา ห้าง โอ ซี ชัพพลาย ซึ่งแก้ปัญหาโดยใช้วิธีสติกิวิธีการแทรกที่ใกล้ที่สุด (Nearest insertion) ร่วมกับ 2-opt พบว่าสามารถประยุกต์ใช้ทรัพยากรได้ระยะทางรวมค่าสุด และใช้ได้จริงในทางปฏิบัติ องค์กรสามารถลดจำนวนรถยก ขนส่งจากเดิม 4 คัน เหลือ 3 คัน

จตุรินทร์ กล่อมใจขาว (2545) นำเสนอวิธีชิริสติก 3 วิธีคือ savings algorithm, two-phase algorithm และ sweep algorithm ใน การพัฒนาระบบช่วยการตัดสินใจของปัญหาการหาเส้นทางการเดินรถ กรณีศึกษา บริษัทขนส่งพัสดุ ทั้ง 3 วิธีนี้จะได้ผลลัพธ์ที่แตกต่างกัน ผู้ใช้สามารถนำผลที่ได้จากการคำนวณของแต่ละวิธีมาเปรียบเทียบเพื่อการตัดสินใจเลือกเส้นทางที่

เหมาะสมกับความต้องการสินค้าในแต่ละวัน

ชัยชัย เพือกสารัณย์และปวีณา เชาวลิตวงศ์ (2546) นำเสนอชิริสติก 2 แบบคือ Farthest insertion และ Nearest insertion สำหรับปัญหาระบบช่วยการเดินทางของพนักงานขายที่มีทั้งการรับและส่งมอบสินค้าที่มีสินค้านิดเดียว ผลการทดลองแสดงให้เห็นว่าวิธีการแบบ Nearest insertion heuristic ให้ผลคำตอบค่าใช้จ่ายที่ดีกว่า Farthest insertion heuristic ค่อนข้างมาก

เซนถรา ชำนาญหล่อ และศุภชัย ปทุมนาคุณ (2546) ได้พัฒนารูปแบบทางคณิตศาสตร์ (Mathematical model) สำหรับแก้ปัญหาการจัดสรรรถบรรทุก โดยมีวัตถุประสงค์เพื่อหาค่าใช้จ่ายของการขนส่งที่ต่ำที่สุดของรถบรรทุกทุกคัน ในการขนส่งอ้อยจากพื้นที่เก็บเกี่ยวสู่โรงงาน ซึ่งปริมาณของการเก็บเกี่ยวไม่ได้ถูกกำหนดไว้ในแต่ละเดือน รูปแบบทางคณิตศาสตร์ที่พัฒนาขึ้น ใช้ในการหาผลเฉลี่ยที่เหมาะสมที่สุดสำหรับรถบรรทุกทั้งหมด

กฤษฎา จำรัส และคณะ (2546) ได้ศึกษาเพื่อเพิ่มประสิทธิภาพการขนส่งและกระจายสินค้าไปสู่ลูกค้า โดยวิธีเปรียบเทียบค่าใช้จ่ายและจัดลำดับตามผลการประยุกต์ พบว่าสามารถลดค่าใช้จ่ายของเวลาที่ลอดวงจากการปฏิบัติงานของพนักงาน และลดค่าใช้จ่ายจากน้ำมันเชื้อเพลิงที่สูงเนื่องมาจากระยะทางการขนส่งลดลง

Sindhuchao S. (2003) ได้นำเสนอวิธีการจำลองแบบการอบอ่อนคำตอบ (Simulated annealing; SA) เพื่อลดต้นทุนที่เกิดขึ้นจากการขนส่งสินค้าจากถูกค่ารายย่อยมาสั่งคลังสินค้าและการเก็บรักษาสินค้าในคลังสินค้า โดยพิจารณาการจัดเส้นทางจากคลังสินค้าเพื่อไปเก็บสินค้าจากถูกค่าแต่ละราย ซึ่งผลิตภัณฑ์ของถูกค่าแต่ละรายไม่เหมือนกัน ยานพาหนะมีความจุจำกัด วิธีหาคำตอบโดยอาศัยหลักการแบบเพื่อนบ้านใกล้เคียง (Neighborhood) ร่วมกับวิธีการจำลองแบบการอบอ่อนคำตอบ (Simulated annealing; SA) พบว่าคำตอบที่ได้เป็นคำตอบที่ดีสามารถลดต้นทุนรวมได้

Sindhuchao S. (2003) ได้ทำการศึกษาระบบการเก็บรวบรวมสินค้าเข้าสู่คลังสินค้าเครือข่ายประกอบด้วย มีโกดังเก็บสินค้า 1 แห่ง ผู้ผลิตสินค้าต้องกระจายสินค้าและผลิตสินค้าที่ไม่เหมือนกัน สินค้าจะถูกรวบรวมจากผู้ผลิตมาเก็บไว้ที่โกดังเก็บสินค้าส่วนกลาง ใช้โนบายกับสินค้าแบบปริมาณการสั่งซื้อที่ประหด (EOQ) คลังสินค้าส่วนกลางจะทำการเติมเต็มสินค้า โดยการสั่งกลุ่มรถบรรทุกออกไปเก็บรวบรวมสินค้าตามกลุ่มผู้ผลิต โดยที่รถบรรทุกแต่ละคันจะมีจุดจำกัดในการบรรทุกที่เท่ากัน และไม่สามารถเดินทางที่จะออกไปเก็บสินค้าได้เกินจำนวนครึ่งสูงสุดที่กำหนดไว้ ได้มีการพัฒนาวิธีการแก้ปัญหานี้ โดยการผสมผสานการตัดสินใจในด้านพัสดุคงคลัง และด้านการขนส่งเข้าด้วยกัน วัตถุประสงค์คือ วิเคราะห์ต้นทุนเฉลี่ยที่ต่ำที่สุด และได้พัฒนาวิธีการแก้ปัญหานี้แบบหาคำตอบที่ดีที่สุด (Exact method) และวิธีหาคำตอบที่ดีพอควรทำการหา Lower bound ของต้นทุนรวมเฉลี่ย ส่วนวิธีการหาคำตอบที่ดีพอควร นำเสนอด้วย Very large-scale Neighborhood (VLSN) Search มาใช้แก้ปัญหา วิธีการที่พัฒนาขึ้นมาเน้นสามารถหาคำตอบได้เป็นที่น่าพอใจทั้ง 2 กรณีคือ แบบปัญหาเป็น Deterministic และแบบ Stochastic นอกจากนี้ผู้วิจัยและคณะยังได้นำเสนอวิธี ชั่วโมง GRASP ในการแก้ปัญหาที่มีลักษณะเดียวกัน พบว่าคำตอบที่ได้ต้นทุนโดยรวมอยู่ในระดับต่ำ

วิรพัฒน์ เศรษฐ์สมบูรณ์ และคณะ (2547) นำเสนอรูปแบบทางคณิตศาสตร์ของปัญหาการจัดเส้นทางขนส่งและyanยนต์เพื่อหาเส้นทางและจำนวนyanยนต์ที่เหมาะสมในการขนส่งและกระจายสินค้าในเขตพื้นที่ให้บริการ โดยมีเป้าหมายหลักเพื่อลดต้นทุนทั้งระบบให้ต่ำที่สุด แต่ยังคงตอบสนองต่อความต้องการของถูกค้าได้ โดยการพิจารณาข้อจำกัดต่างๆ นอกจากนี้ยังนำเสนอโปรแกรมคอมพิวเตอร์เพื่อใช้ในการคำนวณหาเส้นทางและจำนวนyanยนต์ที่เหมาะสมสำหรับผู้ประกอบการน้ำดื่มที่ใช้เป็นกรณีศึกษา ผลที่ได้เป็นที่น่าพอใจ

พงศ์พัฒน์ ໂຕระบุรุษ และคณะ (2547) พิจารณาปัญหาการจัดเส้นทางการขนส่งเวชภัณฑ์ในระบบการกระจายเวชภัณฑ์ของโรงพยาบาล โดยคำนึงถึงผลิตภัณฑ์หลายชนิดที่มีความต้องการเวชภัณฑ์แต่ละชนิดที่เวลาต่างกัน กระบวนการของชั่วโมงแบ่งเป็น 2 ระยะ โดยระยะแรกสร้าง

เส้นทางขนส่งขั้นต้นด้วยวิธี Saving algorithm และในระบบที่สอง ปรับปรุงคำตอบด้วยวิธี 2-opt และ anti-intersection algorithm พบว่าสามารถหาค่าที่เหมาะสมที่สุด

อรรถพล สมุทคุปต์ และคมกฤต เล็กสกุล (2547) ได้ประยุกต์ใช้หลักการเกี่ยวกับปัญหา การจัดเส้นทางเดินรถ (Vehicle routing problem; VRP) เพื่อช่วยจัดรูปแบบของระบบการขนส่ง กระจายสินค้า โดยได้มีการสร้างสมการเป้าหมายเพื่อกำหนดระยะทางของเส้นทางที่สั้นที่สุด และได้มี การกำหนดเงื่อนไขและข้อจำกัดต่างๆ ผลการจัดเส้นทางเมื่อเทียบกับวิธีจัดเส้นทางแบบดั้งเดิม พบว่าองค์กรกรณีศึกษาสามารถลดระยะทางในการขนส่งได้ 567 กิโลเมตร/สัปดาห์ เป็นรูปแบบ การขนส่งจากการรถบรรทุก 6 ล้อ เป็นรถกระบะในจำนวน 2 เที่ยว/สัปดาห์

สุรพงษ์ ศิริกุลวัฒนา (2548) ใช้วิธี Greedy Randomized Adaptive Search Procedure; GRASP ในการแก้ปัญหาการออกแบบเครือข่ายเพื่อกำหนดอัตราเร็ว โดยแบ่งวิธีการออกเป็น 2 ส่วนคือ การสร้างคำตอบเบื้องต้น และการหาคำตอบที่ดีโดยพัฒนาจากคำตอบเบื้องต้น ผลการทดสอบ ชี้ให้เห็นว่าวิธีนี้เป็นวิธีที่ให้คำตอบโดยเฉลี่ยที่ดีและรวดเร็ว

สุพรรณ สุคสนธ์ และสมบัติ สินธุเชawan (2549) ได้ประยุกต์หาคำตอบสำหรับปัญหา การตัดสินใจเลือกสถานที่ตั้งศูนย์กระจายสินค้า จำนวนในการจัดตั้งและการจัดสรรลูกค้าให้กับศูนย์ กระจายสินค้า โดยใช้วิธีอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA) วิธีการดังกล่าว สามารถหาคำตอบได้อย่างเหมาะสม

ธีระศักดิ์ ชุมลอ อ และคณะ (2549) ได้นำเสนอวิธี ชิวริสติกเพื่อลดต้นทุนค่าขนส่ง สำหรับยานพาหนะที่มีความจุจำกัด ในปัญหาการจัดเส้นทางการขนส่ง โดยมีกรอบเวลาจำกัดของ อุปกรณ์และเวลาการเดินทาง ผลการศึกษาพบว่าสามารถเพิ่มประสิทธิภาพการใช้รถ ได้ 25% หรือลดค่าใช้จ่ายเพิ่มได้เกือบ 1.6 ล้านบาทต่อปี

สิทธิศักดิ์ เตชะเมธีกุลและพรเทพ อนุสัตรนิติสาร (2549) เสนอแนวทางการนำระบบ คอมพิวเตอร์แบบคู่ขนาน (Parallel computer) มาประยุกต์ใช้ในการค้นหาคำตอบแบบทanya เพื่อเพิ่ม ความเร็วในการค้นหาให้สูงขึ้นกับปัญหาการจัดตารางการผลิตแบบต่อเนื่อง (Flow shop scheduling) พบว่าสามารถค้นหาคำตอบที่ดีได้ภายในเวลาอันรวดเร็ว

Sodsoon S. and Sindhuchao S. (2007) นำเสนอวิธีการ Max-Min ant system : MMAS อัลกอริทึมแบ่งออกเป็น 2 ระบบคือ การจัดสรรลูกค้าพร้อมกับการสร้างเส้นทางการขนส่งและการ ปรับปรุงคุณภาพคำตอบ ด้วยการใช้ 2-opt อัลกอริทึม สามารถหาคำตอบได้อย่างเหมาะสม เนื่องมาจากระยะเวลาการขนส่งลดลง

กัญชลा สุคชาติ (2550) นำเสนอปัญหาการจัดลำดับเส้นทางการขนส่งผลิตภัณฑ์จากโรงงานไปยังลูกค้า วัตถุประสงค์เพื่อให้ได้เวลาเฉลี่ยของการขนส่งสินค้าจากโรงงานไปยังลูกค้าแต่ละรายน้อยที่สุด และจำนวนรถบรรทุกที่ใช้ในการขนส่งแต่ละรอบน้อยที่สุด กรณีเวลาพร้อมในการส่งสินค้าของลูกค้าไม่เท่ากัน เป็นการจัดเส้นทางแบบพลวัต วิธีการหาคำตอบของปัญหานี้คือ การประยุกต์วิธีไดนามิกโปรแกรมมิ่ง (Dynamic programming) ผลจากการทดลองสรุปได้ว่า สามารถหาเส้นทางการขนส่งและประสิทธิภาพการใช้รถบรรทุกเพิ่มมากขึ้น

บุริน นิลแป้นและพงษ์ชัย จิตตะนัย (2550) ทำการศึกษาแนวทางในการกำหนดเส้นทางของyanพาหนะในการวางแผนการขนส่งอย่างเข้าสู่โรงงานนำ้ตาล ซึ่งใช้วิธี Saving algorithm ในการค้นหาคำตอบ พบว่าประสิทธิภาพในการขนส่งเพิ่มขึ้น 15%

นิรันด์ นามสมมุติ (2551) นำเสนอการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางyanพาหนะ โดยใช้ Grasp (Greedy Randomized Adaptive Search Procedures) ในการแก้ปัญหาการส่งนำ้ดื่มน ไปยังลูกค้าที่มีความต้องการไม่แน่นอน ซึ่งเป็นวิธีการเดียวกันกับงานวิจัยนี้ แต่งานวิจัยนี้มีสินค้าหลายชนิด ซึ่งจะแตกต่างจากงานวิจัยของ นิรันด์ นามสมมุติ ที่ใช้แก้ปัญหาสินค้าเพียงชนิดเดียว

ในงานวิจัยของต่างประเทศ Clarke and Wright (1964) พิจารณาการใช้วิธีสติกแบบประหยัด (Saving) เพื่อแก้ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะที่มีความต้องการของลูกค้าหลายแห่ง yanพาหนะความจุหลากหลาย สถานศักดิ์ออกจากคลังสินค้าแห่งเดียว ซึ่งได้พัฒนาขึ้นตอนให้สามารถเลือกเส้นทางของyanพาหนะที่เหมาะสมที่สุด ผลที่ได้จากการแก้ปัญหานี้คือ ทำให้ทราบจำนวนyanพาหนะที่จะใช้ขนส่ง และปริมาณสินค้าที่บนส่งของyanพาหนะแต่ละคัน

Gillet and Miller (1974) ได้เสนอวิธี sweep approach ซึ่งเป็นเทคนิควิธีสติกที่มีประสิทธิภาพสูง โดยมีโครงสร้างในการหาคำตอบ 2 ลำดับ คือ ลำดับแรกจะจัดให้กับ yanพาหนะ จากนั้นจะให้ลำดับการส่งของโหนดต่างๆ แก่yanพาหนะ

Thangiah et al. (1990) ซึ่งให้เห็นปัญหาการจัดเส้นทางการเดินรถแบบมีกรอบเวลา โดยมีข้อจำกัดด้านความจุในการบรรทุกและระยะเวลาการวิ่งในแต่ละเส้นทาง ซึ่งวิ่งจากคลังสินค้าไปยังลูกค้าที่กระจายอยู่ในพื้นที่ที่กำหนด ซึ่งทราบความต้องการของลูกค้าแต่ละรายและทราบเวลาที่วิ่งได้ในหนึ่งเส้นทาง การแก้ปัญหาผู้วิจัยได้นำเสนอวิธีสติกวิธีอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA) พบว่าสามารถลดระยะเวลาการวิ่งได้ 3.9% และลดระยะเวลาลงได้ 4.4%

Laporte et al. (1992) ได้เสนองานวิจัยแบบเชิงสมมาตร ในปัญหา VRP ที่มีระยะเวลาให้บริการและระยะเวลาการขนส่งเป็นแบบสโทแคสติก โดยคณะผู้วิจัยชุดนี้เสนอวิธีการแก้ปัญหา VRPSSTT ใน 3 รูปแบบ คือ โปรแกรมเงื่อนไขข้อจำกัดแบบมีโอกาส รูปแบบอาศัย 3 ด้าน (3-

Index Recourse Model) และรูปแบบอาศัย 2 ดัชนี (2-Index Recourse Model) โดยใช้อัลกอริทึมการแทรกกิจและตัดส่วนแบบทวารไปในการแก้ปัญหาทั้ง 3 รูปแบบ

Kontoravdis and Bard (1995) นำเสนอด้วย GRASP เพื่อแก้ปัญหาการจัดเส้นทางการเดินรถแบบมีกรอบเวลา โดยมีวัตถุประสงค์เพื่อหาจำนวนวน衡阳าหนะและระยะทางรวมต่ำสุด ลูกค้าแต่ละรายมีเงื่อนไขในการรับและส่งมอบสินค้า ยานพาหนะมีความจุจำกัด ผลที่ได้สามารถให้คำตอบอยู่ในระดับที่ดี

Potvin and Rousseau (1995) เรียกว่า “การสับเปลี่ยนแบบออร์-ออฟท์ (Or-Opt Exchange) ซึ่งเป็นเทคนิคการสับเปลี่ยนปัมขนาด 1 m 2 หรือ 3 ปัม โดยการแทรกหรือตัดทิ้งไปจากเส้นทางเดิม หรือในเส้นทางอื่นๆ ที่เลือกพิจารณา วิธีการ 2 Opt เป็นการสับเปลี่ยนเพียง 2 ปลายทางที่เกิดจาก 2 เส้นทางที่แตกต่างกัน

Thangiah et al. (1996) ได้นำเสนอวิธีการชิวริสติกแบบ 2-เฟส สำหรับแก้ปัญหา VRP แบบมีการขนส่งสินค้ากลับมาบังคับเดิม และมีกรอบเวลา (VRP with Backhauls and Time Windows) โดยเฟสแรก เริ่มกำหนดทางเลือกแก้ปัญหาริมต้น โดยใช้หลักการชิวริสติกแบบแทรกของ Soloman และเฟสที่ 2 จึงทำการปรับปรุงทางเลือกโดยการสับเปลี่ยนคู่อันดับ λ และการสับเปลี่ยนแบบ 2-Opt เพื่อให้ได้คำตอบที่ดีขึ้น

Taillard et al. (1997) ได้นำเสนอวิธีการสืบค้นแบบทanya สำหรับปัญหา VRP แบบมีกรอบเวลา โดยทำการคัดแปลงปัญหา VRP แบบดั้งเดิมให้มีกรอบเวลา โดยเพิ่มค่าปรับการส่งสินค้าไม่ทันกำหนด และใช้วิธีการสับเปลี่ยนลำดับลูกค้าระหว่างเส้นทาง 2 เส้น และสุดท้ายใช้ขั้นตอนการคัดเลือก (Selection Procedure) ในการค้นหาคำตอบที่ดีที่สุด

Bullnheimer et al. (1997) นำเสนอด้วยอัลกอริทึมระบบมด (Ant system) เพื่อแก้ไขปัญหาการจัดเส้นทางการขนส่ง โดยมีศูนย์กระจายสินค้าแห่งเดียว ยานพาหนะเหมือนกัน ผลลัพธ์ที่ได้จาก 14 ปัญหา โดยเปรียบเทียบกับวิธีเมดี้ชิวริสติก 5 ชนิด ได้แก่ RR-PTS, GHL-TS, Osm-TS, Osm-SA

Laporte and Louveaux (1997) นำเสนอด้วยแก้ปัญหาการจัดเส้นทาง衡阳าหนะแบบไม่แน่นอนด้วยวิธี Integer L-shaped method เพื่อให้ได้คำตอบที่ดีที่สุด โดยศึกษาจากปัญหา 4 ชนิด ได้แก่ ปัญหาที่ 1 เวลาไม่แน่นอน, จำนวนยานพาหนะ m คัน ปัญหาที่ 2 จำนวนลูกค้าไม่แน่นอน ยานพาหนะ 1 คัน ปัญหาที่ 3 จำนวนลูกค้าและความต้องการสินค้าไม่แน่นอน, ยานพาหนะ m คัน และปัญหาที่ 4 ความต้องการสินค้าไม่แน่นอน, ยานพาหนะ 1 คัน

Tan et al. (1999) ได้นำเสนอวิธีชิวริสติกในการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางการขนส่งแบบมีกรอบเวลา เพื่อให้ได้คำตอบที่ใกล้เคียงหรือดีที่สุด โดยมีวัตถุประสงค์ในการลดต้นทุนจากการขนส่งให้ต่ำสุด โดยไม่ละเมิดเงื่อนไขเรื่องความจุและระยะเวลาการเดินทางของยานพาหนะ ซึ่งเป็น

ปัญหาการหาค่าที่เหมาะสมเชิงการจัดหน่วยนุ่ม (Combinatorial optimization problem) และอยู่ในประเภท NP-hard ซึ่งแก้ปัญหาโดยใช้ชีวิตรสติกวิธีปัญญาประดิษฐ์ได้แก่ วิธีการจำลองแบบการอบอ่อน (Simulated annealing; SA), วิธีตามเส้นทาง (Tabu search; TS) และวิธีอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA)

Braysy (2001) นำเสนอการพัฒนาอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA) สำหรับจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะแบบมีกรอบเวลา โดยยานพาหนะจะต้องเริ่มและกลับมาที่ศูนย์กระจายสินค้า ยานพาหนะแต่ละคันสามารถเดินทางผ่านลูกค้าได้เพียง 1 ครั้ง ความต้องการทั้งหมดไม่เกินความจุของยานพาหนะ จากนั้นเปรียบเทียบผลกับวิธีชีวิตรสติกอื่นๆ ผลที่ได้อุ้ยในระดับที่น่าพอใจอย่างมาก

Renaud and Boctor (2002) ได้เสนอวิธีชีวิตรสติกแบบใหม่ที่เรียกว่า Sweep-based algorithm สำหรับแก้ปัญหาการเลือกขนาดและการจัดเส้นทางยานพาหนะ หลักการที่ใช้คือ จะสร้างเส้นทางที่ยานพาหนะจะไปให้บริการ จากนั้นทำการเลือกยานพาหนะและจัดเส้นทางให้เพื่อให้เกิดประโยชน์สูงสุด ซึ่งจากการคำนวณเปรียบเทียบกับวิธีอื่นๆ พบว่าวิธีนี้ให้คำตอบที่น่าพึงพอใจในเวลาอันสั้น

Bianchi et al.(2004) นำเสนอวิธีเมต้าชีวิตรสติก สำหรับปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะ แบบความต้องการไม่แน่นอน โดยจัดลำดับลูกค้าในเส้นทาง เพื่อลดระยะเวลาในการขนส่งต่ำสุด วิธี FR like สามารถให้คำตอบที่ดีที่สุด

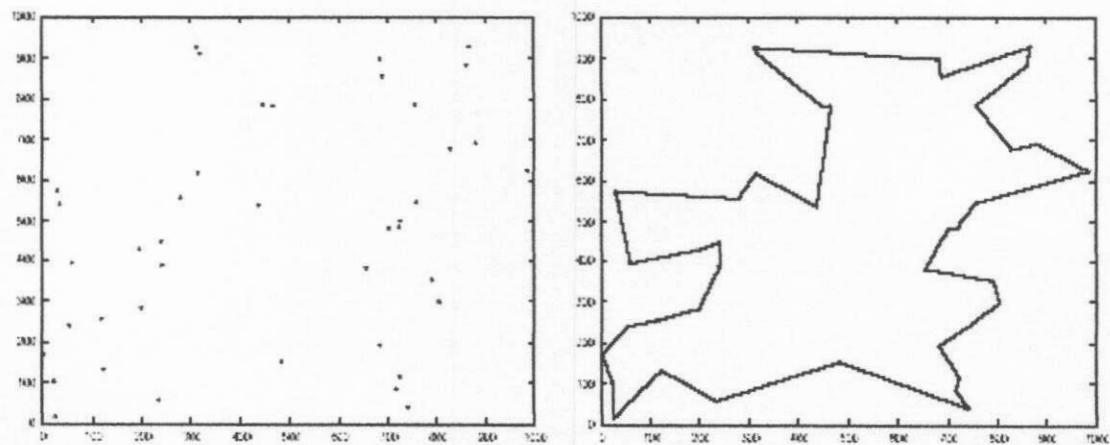
Dondo et al. (2006) ได้มีการปรับปรุงวิธีการแก้ปัญหา VRPTW โดยเริ่มต้นจากทางเลือกของการแก้ปัญหาริบบ์ตัน (Initial Solution) และใช้อัลกอริทึมเชิงคอมพิวเตอร์ที่เรียกว่า “MILP” ในการแก้ปัญหาเพื่อหาคำตอบที่เหมาะสม โดยทำให้มีการสับเปลี่ยนปัมบันทัวร์และจัดลำดับปัมบันเส้นทางเดินรถ การปรับปรุงนี้อยู่บนพื้นฐานของโคล เมนเวลาต่อเนื่อง (Continuous Time-Domain) และบังคับจัดเป็นลักษณะการมองหมายงานและจัดลำดับผ่านเขตของตัวแปรใบหน้าต่างๆ

Karahan et al. (2006) ศึกษาเปรียบเทียบปัญหาการขนส่งประจำเดือนคู่กับปัญหา 2 ประเภท คือ ประเภทแรกเป็นปัญหาการจัดเส้นทางเดินของพนักงานขาย โดยมีเงื่อนไขเรื่องเวลาไม่แน่นอน (Stochastic timers) และจำนวนลูกค้าไม่แน่นอน (Stochastic customers) ประเภทที่สองเป็นปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ โดยมีเงื่อนไขจำนวนลูกค้าไม่แน่นอน (Stochastic customers) และความต้องการของลูกค้าไม่แน่นอน (Stochastic demand) โดยพิจารณาถึงระดับของปัญหาจากงานวิจัยท่านอื่น

2.2 ทฤษฎีที่เกี่ยวข้องกับปัญหาการขนส่ง

2.2.1 ปัญหาการจัดเส้นทางของพนักงานขาย (Traveling Salesmen Problem; TSP)

การจัดเส้นทางเดินของพนักงานขาย (Traveling Salesmen Problem; TSP) เป็นปัญหาการจัดเส้นทางเดินเพียงหนึ่งเส้นทางในการส่งสินค้าให้กับลูกค้าต่างๆ โดยออกจากศูนย์กระจายสินค้าเดียว ไม่มีข้อจำกัดของเวลาและความจุของรถ โดยผลลัพธ์ของเส้นทางที่จัดได้จะเริ่มและสิ้นสุดที่ศูนย์กระจายสินค้าและผ่านลูกค้าแต่ละรายเพียงครั้งเดียว ถ้าต้นทุนของการเดินทางระหว่างเมือง 2 เมืองไม่เท่ากันจะเรียกว่า TSP แบบสมมาตร (Symmetric) และถ้าไม่เท่ากันจะเรียกว่า TSP แบบไม่สมมาตร (Asymmetric) ซึ่งปัญหา TSP เป็นปัญหาที่มีขนาดใหญ่เป็นแบบอินพีชาร์ด (NP-hard) ที่มีความซับซ้อน



ภาพที่ 2.1 การจัดเส้นทางของพนักงานขาย

ระยะทางระหว่างจุดแต่ละจุดนี้ ซึ่งสามารถอธิบายได้จากการ $G = (V, A)$ เป็นกราฟที่มีหัวลูกศรซึ่งทิศทางเรียกว่า ไดเรกเต็ดกราฟ (Directed graph) เมื่อ $V = \{1, \dots, n\}$ คือเซตของโหนดหรือเมือง โดยที่ A คือ เซตเส้นเชื่อมที่เรียกว่า อาร์ค (Arc) แต่ละอาร์คจะประกอบไปด้วย c_{ij} เป็นสัญลักษณ์แทนระยะทางที่พนักงานขายเดินทางจากเมือง i ไปเมือง j ซึ่ง $(i, j) \in A$ ดังนั้นในปัญหาการจัดเส้นทางเดินของพนักงานขายแบบสมมาตรค่า $c_{ij} = c_{ji}$ ทุกๆ $(i, j) \in A$ และนอกเหนือจากเงื่อนไขที่กล่าวมาแล้วยังประกอบไปด้วยตัวแปรอิกประเทกหนึ่งคือ ตัวแปรตัดสินใจ (Decision variable) คือ x_{ij} ถ้า $x_{ij} = 1$ หมายถึง ให้อาร์คของ (i, j) ที่เชื่อมกัน ในกรณีอื่นๆ จะเท่ากับศูนย์ แบบจำลองทางคณิตศาสตร์สามารถจัดตั้งได้ดังนี้

ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ (Objective function)

$$\text{Min}Z = \sum_{(i,j) \in A} C_{ij} X_{ij} \quad (2.1)$$

สมการขอบข่าย (Subject to)

$$\sum_{i=1}^N X_{ij} = 1 \quad \forall i \in \{2, \dots, N\} \quad (2.2)$$

$$\sum_{j=1}^N X_{ij} = 1 \quad \forall i \in \{2, \dots, N\} \quad (2.3)$$

$$\sum_{\substack{i \in S \\ j \in S}} X_{ij} \leq |S| - 1 \quad \forall S \subset V \quad (2.4)$$

$$X_{ij} \in \{0,1\} \quad \forall i, j \in \{2, \dots, N\} \quad (2.5)$$

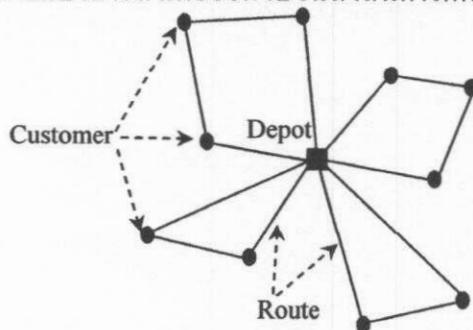
ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ (2.1) คือต้องการหาเส้นทางวงปิดที่สั้นที่สุดที่ได้จากการรวมระยะทางการเดินทางของพนักงานขาย สมการขอบข่ายที่ (2.2) และสมการขอบข่ายที่ (2.3) คือแต่ละโหนดจะต้องประกอบด้วยเส้นทางเข้าหนึ่งเส้นและเส้นทางออกอีกหนึ่งเส้น สมการขอบข่ายที่ (2.4) Eliminates sub-tour และสมการขอบข่ายที่ (2.5) คือตัวแปรตัดสินใจ

มีนักวิจัยหลายท่านได้ทำการศึกษาถึงวิธีการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางของพนักงานขาย เช่น Gen and Cheng (1997) ปัญหาการจัดเส้นทางแบบ TSP เป็นปัญหาของพนักงานขาย (Salesman) ในการจัดเส้นทางที่สั้นที่สุด เพื่อเดินทางไปยังลูกค้าที่เมืองต่างๆ จำนวน n เมือง Lawler et al. (1985) นำเสนอวิธี Tour-de-force ใน การแก้ปัญหา TSP ใน การผลิตแพ่งวงจร อะลีกทรอนิกส์ Danusaputro et al. (1990) ขอ拿来การแก้ปัญหาโดยวิธีการแทรกเครื่องจักรอัตโนมัติ ระหว่างหัวใจกับรูปในการเจาะรูแพ่งวงจร อลีกทรอนิกส์ เพื่อให้ได้เวลารวมต่ำสุด Balas and Christofides (1981) ได้นำเสนอวิธีที่ใช้สำหรับ TSP ที่ไม่สมมาตร โดยใช้วิธี Restricted Lagrangean relaxation ที่ขึ้นกับปัญหาการมอบหมายงาน (Assignment problem) มีตัวคูณแลอ กรีนซ์เป็นเงื่อนไข ที่จะยืนยันว่าจะได้มาซึ่งคำตอบที่ดีที่สุดจากคำตอบเริ่มต้น ซึ่งทำให้สามารถลดรอบ การคำนวณการมอบหมายงานได้ และใช้วิธี Polynomially bounded ใน การสร้างความไม่เท่ากันและนำเข้ามาใน ฟังก์ชันลากของซ์ที่มีตัวคูณเป็นบวกมีการเข้าคตามเงื่อนไข ทำให้ได้ขอบเขตล่าง (lower bound) อย่าง สม่ำเสมอ และหาขอบเขตบนจากวิธี Fast tour-building heuristic

2.2.2 ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะขนส่งที่มีศูนย์กระจายสินค้ากลาง 1 แห่ง (The Single-Depot Vehicle Routing Problem:SDVRP)

ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะ (Vehicle Routing Problem:VRP) ปัญหา VRP นี้ถือเป็นปัญหาส่วนหนึ่งของการจัดการค้านโลจิสติกส์ (Logistics) คือ ปัญหาการตัดสินใจเลือกทางเดือกที่ดีที่สุดในการหาวิธีการวางแผนขั้คดำเนินและเส้นทางการขนส่งสินค้าไปยังลูกค้าหรือผู้บริโภคที่มีประสิทธิภาพมากที่สุด เพื่อให้ลูกค้าเกิดความพึงพอใจในบริการ ลดค่าใช้จ่ายในการดำเนินงาน กมลชนกและค่าใช้จ่าย (2544) กล่าวว่าการขนส่งเป็นองค์ประกอบหลักที่สำคัญในกลยุทธ์โลจิสติกส์ผู้ขนส่งต้องเข้าใจดีงบทบาทของการขนส่งต่อระบบโลจิสติกส์ของกิจการ ในขณะเดียวกันก็ต้องเข้าใจความพยายามของผู้ขนส่งในการสนับสนุนต่อความต้องการของลูกค้าด้วย เช่นกัน เป้าหมายสำคัญของปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะคือ การพยายามออกแบบกลุ่มของยานพาหนะ m คันให้มีการเดินทางโดยใช้ต้นทุนต่ำที่สุด ซึ่งมีจุดเริ่มต้นและสิ้นสุดที่คลังสินค้าหรือศูนย์กระจายสินค้า ยานพาหนะวิ่งไปตามเส้นทางที่จะส่งสินค้า โดยพิจารณาถึงเงื่อนไขหรือข้อจำกัดต่างๆ ด้วย เช่น เวลา, จำนวนยานพาหนะและระยะทาง เป็นต้น

สำหรับปัญหาการจัดเส้นทางยานพาหนะที่มีศูนย์กระจายสินค้ากลาง 1 แห่ง (The Single-Depot Vehicle Routing Problem : SDVRP) แตกต่างจากปัญหา TSP กล่าวคือ เริ่บก็จากยานพาหนะขนส่ง (Vehicle) แทนพนักงานขาย ซึ่งมีจุดเริ่มต้นในการเดินทางที่เหมือนกันคือ จุดศูนย์กระจายสินค้ากลาง (Depot) องค์ประกอบอื่นๆ ที่เกี่ยวข้องกับปัญหา SDVRP ประกอบไปด้วยศูนย์กระจายสินค้ากลาง 1 แห่ง เซตลูกค้าจำนวน n ราย และเซตพาหนะขนส่งจำนวน m คัน ระยะทางระหว่างจุดสองจุดมีการคำนวณระยะทางประมาณการแบบ Euclidean distance การบรรทุกสินค้าขนส่งแต่ละครั้งและแต่ละเส้นทางต้องไม่เกินขีดจำกัด Q ลูกค้าทุกรายเป็นสมาชิกของ $i \in \{1, \dots, n\}$ และมีความต้องการสินค้าในระดับ q_i การออกแบบเพื่อแบ่งกลุ่มของพาหนะขนส่งออกเป็น m กลุ่ม หรือเรียกว่า การแบ่งสายส่งเพื่อออกไปขนส่งสินค้าให้กับลูกค้า ดังแสดงในภาพที่ 2.2



ภาพที่ 2.2 การจัดเส้นทางยานพาหนะขนส่งแบบ SDVRP

สำหรับปัญหา VRP นี้ผู้ที่คิดค้นเริ่มแรกคือ Dantzig and Rammer (1959) มีนักวิจัยจำนวนหนึ่งที่พัฒนาต่อ กันมาเรื่อยๆ รูปแบบปัญหาทางคณิตศาสตร์ของปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะถูกนำเสนอจากนักวิจัยหลายท่าน เช่น Bodin et al. (1983) Chistofides (1985) และ Filipec et al. (1998) ซึ่งกำหนดตัวแปรตัดสินใจ X_{ij}^k ในการแก้ปัญหาโดยมีพารามิเตอร์ในแบบจำลองดังนี้

K = จำนวนยานพาหนะทั้งหมด

N = จำนวนโหนดทั้งหมด

Q = ความจุของยานพาหนะ

D = ข้อจำกัดด้านระยะทางสูงสุดของทางยานพาหนะ

q_i = ความต้องการในการส่งสินค้าโหนด i

C_{ij} = ค่าใช้จ่ายในการเดินทางระหว่างโหนด i และ โหนด j

t_{ij} = เวลาในการเดินทางสำหรับยานพาหนะระหว่างโหนด i ไปยังโหนด j

โดยกำหนดตัวแปรตัดสินใจแบบไบนาเรีย (Binary) คือ

$$\begin{aligned} X_{ij}^k &= 1 \text{ ถ้า } \text{ยานพาหนะ } k \text{ ขนส่งสินค้าระหว่างโหนด } i \text{ ไปยังโหนด } j \\ &= 0 \text{ ในกรณีอื่นๆ} \end{aligned}$$

ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ (Objective function)

$$MinZ = \sum_{i=0}^N \sum_{j=0}^N \sum_{\substack{k=1 \\ j \neq i}}^K C_{ij} X_{ij}^k \quad (2.6)$$

สมการขอบข่าย (Constraints)

$$\sum_{i=0}^N \sum_{k=1}^K X_{ij}^k = 1 \quad \forall j \in \{1, \dots, N\} \quad (2.7)$$

$$\sum_{j=0}^N \sum_{k=1}^K X_{ij}^k = 1 \quad \forall i \in \{1, \dots, N\} \quad (2.8)$$

$$\sum_{i=0}^N X_{ip}^k - \sum_{j=0}^N X_{pj}^k = 0 \quad \forall p \in \{1, \dots, N\}, k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.9)$$

$$\sum_{j=0}^N q_j \left(\sum_{i=0}^N X_{ij}^k \right) \leq Q \quad \forall k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.10)$$

$$\sum_{i=0}^N \sum_{j=0}^N t_{ij} X_{ij}^k \leq D \quad \forall k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.11)$$

$$\sum_{j=1}^N X_{0j}^k \leq 1 \quad \forall k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.12)$$

$$\sum_{i=1}^N X_{i0}^k \leq 1 \quad \forall k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.13)$$

$$X_{ij}^k \in \{0, 1\} \quad \forall i, j \in \{1, \dots, N\}, k \in \{1, \dots, K\} \quad (2.14)$$

สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.6) คือฟังก์ชันวัตถุประสงค์หลักเพื่อให้ค่าใช้จ่ายในการเดินทางต่ำที่สุดสมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.7) และ (2.8) คือประกันว่าลูกค้าแต่ละรายรับบริการจากyanพาหนะเพียงคันเดียว สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.9) ประกันว่าเมื่อยานพาหนะเข้ามายังจุดส่งสินค้าแล้ว yanพาหนะจะออกจากจุดส่งสินค้านั้น สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.10) yanพาหนะบนส่งสินค้าทุกคันสามารถบรรทุกสินค้าได้ไม่เกินข้อจำกัด สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.11) แสดงข้อจำกัดด้านระยะทางสูงสุดของทางyanพาหนะที่สามารถใช้ในการเดินทางเพื่อบนส่งสินค้า สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.12) และ (2.13) ประกันว่ายานพาหนะบนส่งแต่ละคันถูกใช้ได้เพียงเส้นทางใดเส้นทางหนึ่งเท่านั้น สมการของข้อบ่งชี้ที่ (2.14) แสดงการเชื่อมโยงกันระหว่างลูกค้า i และ j โดยเป็นได้สองอย่างคือได้รับการเชื่อมโยงกันไม่ได้รับการเชื่อมโยง

2.2.3 ประเภทของปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะ

ผลการ อินทร์พุ่ง (2548) กล่าวว่า ปัญหาพื้นฐานของการจัดเส้นทางสำหรับ yanพาหนะ คือ การกำหนดเส้นทางของyanพาหนะแต่ละคัน เพื่อไปให้บริการลูกค้าที่กำหนดโดยเสียค่าใช้จ่ายในการขนส่งน้อยที่สุด อย่างไรก็ตามปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะของแต่ละบริษัทจะมีลักษณะที่แตกต่างกันไป ดัวอย่างเช่น ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะของบริษัทที่กำหนดให้yanพาหนะทุกคันจะต้องออกจากศูนย์กระจายสินค้าและกลับเข้าสู่ศูนย์กระจายสินค้าเดิมเท่านั้นเรียกว่า ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะที่มีศูนย์กระจายสินค้าแห่งเดียว (Single depot) หรือyanพาหนะทุกคันจะต้องออกจากศูนย์กระจายสินค้าที่หนึ่งแต่อาจกลับเข้าสู่ศูนย์กระจายสินค้าในที่อื่นๆ ได้เรียกว่า ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะที่มีศูนย์กระจายสินค้าหลายแห่ง (Multiple depots) หรือแม้กระทั่งการออกแบบเส้นทางสำหรับyanพาหนะที่บริษัทนี้ yanพาหนะให้บริการจำนวน 1 คัน หรือการออกแบบเส้นทางสำหรับyanพาหนะที่บริษัมนี้ yanพาหนะจำนวนหลายๆ คัน เวลาที่ให้บริการและความสามารถในการบรรทุกสินค้าของ

yanพาหนะแต่ละคันที่อาจเท่ากันหรือไม่เท่ากัน เป็นต้น ดังนั้นเราอาจจำแนกปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะออกเป็นลักษณะค่าๆ ดังแสดงในตารางที่ 2.1

ตารางที่ 2.1 ลักษณะของปัญหาสำหรับการจัดเส้นทางสำหรับyanพาหนะ

ลักษณะของปัญหา	ทางเลือก
1. จำนวนyanพาหนะ (Feet)	- จำนวน 1 คัน - จำนวนหลายคัน
2. ประเภทของyanพาหนะ (Vehicle type)	- ประเภทเดียวกันหมด - หลายประเภท
3. โรงงานครุภัณฑ์ (Depot) หรือคลังสินค้า (Warehouse)	- จำนวน 1 ที่ - จำนวนหลายที่
4. ความต้องการในการขนส่ง (Transport demand)	- ความต้องการที่แน่นอน (Deterministic) - ความต้องการที่ไม่แน่นอน (Stochastic)
5. จุดกำเนิดของความต้องการ (Demand location)	- ที่ตำแหน่ง (Node หรือ Point) - ที่เส้นทาง (Arc หรือ Route) - ที่ตำแหน่งและเส้นทาง (Mix)
6. ความสามารถในการบรรทุกของyanพาหนะ (Vehicle capacity)	- เท่ากันหมด - ไม่เท่ากัน
7. เวลาในการขนส่งที่ยอมให้มากที่สุด (Maximum route time)	- เท่ากันหมด - ไม่เท่ากัน
8. ข้อจำกัดด้านเวลาในการขนส่ง (Time windows)	- แบบด้านเดียว (Single-sided) - แบบสองด้าน (Double-sided)

2.3 วิธีหาราคำตอบที่ดีที่สุดและวิธีอิริสติกสำหรับการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางyanพาหนะ

2.3.1 วิธีการหาราคำตอบที่ดีที่สุด (Exact method)

เทคนิคการหาราคำตอบที่ดีที่สุด (Exact method) เป็นเทคนิควิธีที่ทำให้ได้คำตอบที่ดีที่สุด แต่วิธีในการหาราคำตอบที่ดีที่สุดมักประสบปัญหา เนื่องจากต้องใช้ศักยภาพในการวิเคราะห์ที่สูงและใช้เวลาในการวิเคราะห์นาน จึงไม่สามารถแก้ปัญหาซึ่งมีความ слับซับซ้อนในเวลาที่จำกัด ในปัญหานำมาให้ผู้ด้องใช้เวลานานและหน่วยความจำของคอมพิวเตอร์มากในการคำนวณ การแก้ปัญหาด้วยวิธีการของหาราคำตอบที่ดีที่สุด (Exact method) จะทำให้อัตราการเพิ่มขึ้นของเวลาที่ใช้ในการหาราคำตอบที่ดีที่สุดเพิ่มขึ้นอย่างมาก เมื่อเงื่อนไขของปัญหามีจำนวนมากขึ้นหรือปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น วิธีนี้จึงไม่เหมาะสมกับปัญหานำมาให้ผู้หรือปัญหาที่มีความซับซ้อนมาก ซึ่งเทคนิค

ที่นำมาใช้ในการแก้ปัญหาลักษณะนี้หลายวิธี เช่น เทคนิคการแตกกิ่งและจำกัดเขต (Branch and Bound), เทคนิคการแตกกิ่งและตัด (Branch and Bound) เป็นต้น

มีนักวิจัยหลายคนนำวิธีดังกล่าวมาใช้หาคำตอบเช่น Fisher (1994), Blasum and Hochstattler (2002) ได้ประยุกต์ใช้วิธีแตกกิ่งและตัด (Branch and Cut) สำหรับการจัดเส้นทางyanพาหนะแบบสมมาตร (Symmetric) ความซุยานพาหนะมีจำนวนจำกัด Laporte and Nobert (1981) นำเสนอวิธีแก้ปัญหา VRP ขึ้นมา โดยวิธี Branch and Bound Algorithm ต่อมา Laporte et al. (1983) นำเสนอวิธีแก้ปัญหาด้วยวิธี Gomory cuts มาใช้ปรับปรุงปัญหาเพิ่มเติมจากเดิม โดยพิจารณาการจัดตั้งศูนย์กระจายสินค้าแบบมีต้นทุนคงที่และการจัดเส้นทางพาหนะขนส่ง ต่อมา Laporte et al. (1986) ได้ประยุกต์วิธี Branch-Bound แก้ปัญหานี้อีก ซึ่งต่อมา Laporte et al. (1988) ได้พัฒนาวิธี Graph Transformation มาแก้ไขอีกในภายหลัง โดยจัดแยกปัญหา VRP ให้เป็นปัญหา TSP และใช้วิธี Branch and Bound ในการแก้ปัญหา Ghiani and Laporte (1999) นำเสนอวิธีแก้ปัญหาแบบ Eulerian location problem กับปัญหาของ Lavy and Bodin (1989) ได้นำเสนอไว้ โดยวิธีการแบ่งกลุ่มสายส่งจากการใช้ขนาดการบรรทุกสินค้า (Maximum capacity) และระยะทางการขนส่ง (Route length) เป็นข้อกำหนด และนำเสนอวิธี Branch and Cut กับปัญหาที่มีลูกค้าไม่เกิน 80 ราย คำตอบที่ได้เป็นคำตอบที่ดีที่สุด

2.3.2 วิธีชี้ริสติก (Heuristic method)

ณกร อินทร์พุ่ง (2548) กล่าวว่า วิธีชี้ริสติกเป็นวิธีการแก้ปัญหาที่หาคำตอบที่ดีเพียงพอหรือมักจะเรียกเสมอๆ ว่า “Good enough and fast enough solution” แต่จะมีข้อดีอยู่ที่ใช้ในการแก้ปัญหานำค่าใหญ่จะต้องใช้เวลาและหน่วยความจำน้อยกว่ามาก Golden et al. (1977) ได้เสนอปัญหารการจัดเส้นทางของyanพาหนะจากคลังสินค้าไปยังลูกค้าหลายจุด ซึ่งมีปริมาณความต้องการแตกต่างกัน เพื่อจะให้ครอบคลุมลูกค้าทุกจุด โดยให้มีระยะทางต่ำที่สุด โดยมีข้อจำกัดในความซุยของyanพาหนะที่ใช้ในการขนส่งและระยะเวลาสูงสุดในการขนส่งหนึ่งรอบของเส้นทางการจัดส่ง โดย yanพาหนะทุกคันจะต้องเริ่มต้นและสิ้นสุดที่คลังสินค้า Clarke and Wright (1964) พิจารณาการจัดเส้นทางyanพาหนะที่มีความต้องการของลูกค้าหลายแห่ง yanพาหนะมีความซุยหลายจุด สิ่งสินค้าออกจากคลังสินค้าแห่งเดียว ซึ่งได้พัฒนาขึ้นตอนให้สามารถเลือกเส้นทางของyanพาหนะที่เหมาะสมที่สุด ผลที่ได้จากการแก้ปัญหานี้คือทำให้ทราบจำนวนyanพาหนะที่จะใช้ขนส่งและปริมาณสินค้าที่ขนส่งของyanพาหนะแต่ละคัน Holmes and Parker (1976) ทำการวิจัยเกี่ยวกับปัญหารการจัดเส้นทางyanพาหนะแบบมาตรฐาน ซึ่งทราบความซุยของกลุ่มของyanพาหนะและทราบค่าปริมาณความต้องการที่แน่นอนของการบริการลูกค้า เพื่อหาเส้นทางyanพาหนะที่ทำให้มีต้นทุนต่ำที่สุด โดยพัฒนาจากงานวิจัยของ Clark and Wright เพื่อให้เหมาะสมกับระบบต้นทุนไปกลับ

ระหว่างโโนดหรือลูกค้าที่มีลักษณะสมมาตรกันและไม่สมมาตรกัน มีค่าความประยุกต์ใช้คือ $S_{ij} = C_{i0} + C_{j0} - C_{ij}$ ใช้อัลกอริทึมเดียวกันกับของ Clark and Wright ได้ค่าตอบสุดท้ายแล้วจะหาค่าตอบใหม่อีกรัง จากวิธีการตัดเส้นทางคู่ลูกค้า (i, j) ที่มีค่าประยุกต์สูดออกแล้วทำการเปรียบเทียบกับค่าตอบเริ่มต้นที่ดีที่สุด หากได้ค่าตอบที่ดีขึ้นก็จะตัดเส้นทางนั้นออกแล้วกลับมาทำเช่นเดิม หากได้ค่าตอบที่แย่ลงก็จะไม่ตัดเส้นทางนั้นออก แต่จะไปตัดเส้นทางที่มีค่าประยุกต์รองลงมา โดยกำหนดให้จำนวนครั้งที่ได้ค่าตอบที่เบ็ดเตล็ดต่องกันไม่เกินค่า L (ตั้งค่า L ตามต้องการ) และจะทำเช่นนี้ต่อไปจนกว่าจะได้ค่าตอบเส้นทางบานพาหนะที่ดีที่สุด Gillett and Miller (1974) ได้เสนอวิธี The Sweep Approach ซึ่งเป็นเทคนิคชีวิสติกที่มีประสิทธิภาพสูง โดยมีโครงสร้างในการหาค่าตอบ 2 ลำดับ คือ ลำดับแรกจะจัดโหนดของลูกค้าให้กับบานพาหนะ จากนั้นจะให้ลำดับการส่งของโหนดต่างๆ แก่บานพาหนะ Bodin (1983) กล่าวถึงจำแนกวิธีชีวิสติกเป็น 3 กลุ่ม คือ

(1) วิธีการสร้างเส้นทาง (Tour construction procedure) เป็นการสร้างเส้นทางเริ่มต้นโดยใช้เมตริกระยะทาง ซึ่งประกอบไปด้วยวิธี Nearest neighbor ของ Bentley (1992), วิธีแบบประยุกต์ของ Clarke and Wright (1964), วิธี Insertion Procedures ของ Rosenkrantz, Sterns and Lewis (1977) และวิธีชีวิสติกของ Christofides (1976)

(2) วิธีการปรับปรุงเส้นทาง (Tour improvement procedure) เป็นวิธีที่ใช้เทคนิคชีวิสติกในการทดลองแก้ไขเส้นทาง โดยพยายามที่จะหาเส้นทางที่ดีกว่าเดิมจากการเดินทางเริ่มต้น ซึ่งนิยมใช้วิธี branch exchange ของ Lin (1965) ที่ได้เสนอวิธีชีวิสติก 2-opt และ 3-opt ต่อมา Lin and Kernighan (1973) ได้เสนอวิธี k-opt ($k \geq 3$)

(3) วิธีการผสมการสร้างและปรับปรุงเส้นทาง (Composite procedure) เป็นวิธีที่เริ่มจากการใช้วิธีการสร้างเส้นทางมาเริ่มสร้างเส้นทางเริ่มต้นใหม่ จากนั้นพยายามหาเส้นทางที่ดีกว่าเดิมโดยใช้วิธีปรับปรุงเส้นทาง ซึ่งวิธีนี้จะใช้เวลาการคำนวณเร็วและได้ผลลัพธ์เป็นที่น่าพอใจ

2.4 Greedy Randomized Adaptive Search Procedure: GRASP

Feo and Resende (1995) กล่าวว่า กระบวนการวิ่งวนช้าเพื่อหาค่าตอบด้วยวิธี GRASP มีองค์ประกอบ 2 ระยะ คือ ระยะที่ 1 การสร้างค่าตอบเริ่มต้น (Construction phase) ซึ่งพิจารณาพื้นที่ของค่าตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไข (Feasible solution) และระยะที่ 2 การค้นหาค่าตอบ (Local search) โดยประยุกต์ใช้เพื่อปรับปรุงค่าตอบ ค่าตอบที่ดีที่สุดถือว่าเป็นผลลัพธ์สุดท้าย Resende and Ribeiro (2004) กล่าวว่า GRASP เป็นกระบวนการหาค่าตอบที่ให้ผลของค่าตอบดีที่สุด Kontoravdis and Bard (1995) เปรียบเทียบวิธี GRASP กับวิธีชีวิสติกอื่น 3 วิธีคือ วิธี SOLO โดย Solomon (1987), วิธี PR โดย Potvin and Rousseau (1991) และวิธี TABU โดย

Potvin et al. (1993) ซึ่งทดสอบปัญหาจากข้อมูลของ Solomon จำนวน 6 ปัญหา พบว่าวิธี GRASP ให้ค่าตอบดีที่สุด ขั้นตอนการหาค่าตอบของกระบวนการ GRASP มีดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 อ่านข้อมูลที่นำเข้าซึ่งประกอบด้วย จำนวนลูกค้า ความจุของyanพาหนะ ระยะทาง และความต้องการของลูกค้าแต่ละราย

ขั้นตอนที่ 2 กำหนดให้ $k = 1$ เริ่มกระบวนการวิ่งวนรอบหาค่าตอบ

ขั้นตอนที่ 3 สร้างค่าตอบเริ่มต้นด้วยกระบวนการสุ่มเลือกลูกค้าที่อยู่ในบัญชีรายชื่อลูกค้า (Restricted candidate list; RCL) ที่ยังไม่ถูกจัดอุ่นและมีค่าระยะที่เป็นไปตามเงื่อนไข

ขั้นตอนที่ 4 ปรับปรุงคุณภาพของค่าตอบจากค่าตอบเริ่มต้นด้วยวิธีสวิสดิล เช่น การสลับเปลี่ยนตำแหน่ง (Exchanges), วิธีการย้ายตำแหน่ง (Move operator)

ขั้นตอนที่ 5 อัพเดท (Update) ค่าตอบ และให้ $k = k+1$ ถ้า $k < M$ (จำนวนรอบของการหาค่าตอบ) ให้ไปที่ขั้นตอนที่ 3 นิจะนั้นแล้ว ไปที่ขั้นตอนที่

ขั้นตอนที่ 6 คืนค่าตอบ

2.4.1 การสร้างค่าตอบเริ่มต้น (Construction phase)

ในกระบวนการวิ่งวนซ้ำเพื่อสร้างค่าตอบเริ่มต้น จะพิจารณาพื้นที่ของค่าตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไข (Feasible solution) การเลือกเส้นทางและอัพเดทเส้นทางของลูกค้าเมื่อพ้นค่าตอบที่ดีในแต่ละการวิ่งวนรอบกระทำซ้ำ ซึ่งจะพิจารณาลูกค้าทั้งหมดจากบัญชีคู่แข่งที่เรียกว่า บัญชีรายชื่อคู่แข่งลูกค้า (Restricted candidate list; RCL) โดยใช้ฟังก์ชันเชิงลักษณะ (Greedy function) ขั้นตอนการสร้างค่าตอบเริ่มต้นดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 เลือกลูกค้าด้วยวิธีการสุ่มโดยพิจารณาถึงต้นทุนต่างๆ ซึ่งอาจหมายถึง ระยะทางของลูกค้าแต่ละราย จัดลงในบัญชีรายชื่อลูกค้า

ขั้นตอนที่ 2 ถ้าค่าตอบยังไม่สมบูรณ์ สร้างบัญชีรายชื่อคู่แข่งใหม่โดยตัดลูกค้าที่ถูกเลือกออกไป

ขั้นตอนที่ 3 เลือกลูกค้าที่เหลือจากบัญชีรายชื่อคู่แข่งเข้าในเส้นทางโดยวิธีการสุ่มงานครบลูกค้าทุกราย

ขั้นตอนที่ 4 คืนค่าตอบ

2.4.2 ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพค่าตอบ (Improvement solution)

ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพค่าตอบหรือกล่าวไห้ว่า เป็นวิธีการหาค่าตอบแบบ เนบอร์ชุด (Neighborhood search) หรือวิธีโลคอลเซิร์ช (Local search) นั้นเอง วิธีหาค่าตอบแบบเนบอร์ชุดเริ่มต้นจากค่าตอบที่เป็นไปได้หรือค่าตอบที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไขแล้วใช้ขั้นตอนการกระทำ

ขั้น (Iterative improvement) เพื่อพิจารณาหาคำตอบที่ดีกว่าคำตอบ ณ เวลาปัจจุบันที่มีอยู่ ขั้นตอนการปรับปรุงคำตอบด้วยวิธี GRASP ดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 ถ้าได้คำตอบยังไม่เหมาะสมที่สุดให้ทำขั้นตอนที่ 2

ขั้นตอนที่ 2 คืนหาคำตอบที่เหมาะสมที่สุด (s') จากเซตของคำตอบเริ่มต้น

ขั้นตอนที่ 3 ได้คำตอบที่เหมาะสมที่สุด

ขั้นตอนที่ 4 คืนคำตอบ

มีนักวิจัยหลายท่านที่ประยุกต์ใช้วิธีชีวิสติก GRASP เพื่อแก้ไขปัญหาต่างๆ ซึ่งพอสรุปได้ดังตารางที่ 2.2

ตารางที่ 2.2 รายชื่อนักวิจัยและรูปแบบปัญหาที่ใช้วิธีชีวิสติก GRASP เพื่อแก้ไขปัญหา

ชื่อนักวิจัย	รูปแบบของปัญหา
Kontoravdis and Bard (1995)	Vehicle Routing Problem with Time Windows
Boudia et al. (2005)	Combined optimization of production and distribution
Feo and Resende (1995)	Develop such Heuristic for combinatorial optimization problem
Resende (1998)	Computing Approximate Solution of the Maximum Covering Problem
Binato et al. (2002)	Job shop scheduling
Cano et al. (2002)	Clustering
Corbera'n et al. (2002)	Mixed Chinese postman problem
Resende and Rieiro (2004)	Parallel GRASP
Sindhuchao S. (2004)	Inventory-routing problem
Pitakaso R. and Sindhuchao S. (2006)	Capacitated P-median problem

บทที่ 3

วิธีการดำเนินการวิจัย

3.1 การเก็บรวบรวมข้อมูล

3.1.1 ขั้นตอนการบริหารและเตรียมการ

3.1.1.1 ขออนุญาตเก็บรวบรวมข้อมูลจากผู้จัดการ ของโรงพยาบาลน้ำแข็ง น้ำดื่มล้านหอง ดำเนินการอย่างถูกต้องตามที่ได้ระบุไว้ในแบบฟอร์มที่แนบมา

3.1.1.2 ชี้แจงวัตถุประสงค์ของการวิจัยแก่ผู้จัดการโรงพยาบาล พนักงานขับรถและเจ้าหน้าที่ที่เกี่ยวข้อง

3.1.1.3 จัดเตรียมเอกสารและวัสดุสำหรับการเก็บบันทึกข้อมูล

3.1.1.4 ฝึกอบรมผู้ช่วยนักวิจัยจำนวน 10 คน ซึ่งเป็นนักศึกษาระดับ ปวส.2 โรงเรียนเทคโนโลยีบริหารธุรกิจวิทยาลัยฯ และพนักงานขับรถของโรงพยาบาล โดยอธิบายขั้นตอนวิธีการเก็บรวบรวมข้อมูลโดยละเอียด จากนั้นให้ผู้ช่วยนักวิจัยเก็บข้อมูล ณ สถานที่จริง แล้วทำการประชุมอีกรอบเพื่อหาข้อบกพร่องในการเก็บรวบรวมข้อมูล และเก็บข้อมูลซ้ำนกว่าจะไม่พบข้อบกพร่องอีก

3.1.2 ขั้นตอนการเก็บรวบรวมข้อมูล

3.1.2.1 บันทึกข้อมูลความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละราย โดยข้อมูลทั้งหมดจะเก็บรวบรวมระหว่างวันที่ 2-31 มกราคม 2552

3.1.2.2 บันทึกข้อมูลตำแหน่งที่ตั้งและจำนวนลูกค้าทั้งหมด

3.1.2.3 บันทึกข้อมูลเส้นทางของyanพาหนะขนส่ง โดยเก็บรวบรวมข้อมูลเกี่ยวกับเส้นทางที่yanพาหนะแต่ละคันใช้ในการเดินทางระหว่างลูกค้าแต่ละรายทุกราย รวมถึงศูนย์กระจายสินค้าด้วย

3.1.3 ขั้นตอนการวิเคราะห์ข้อมูล

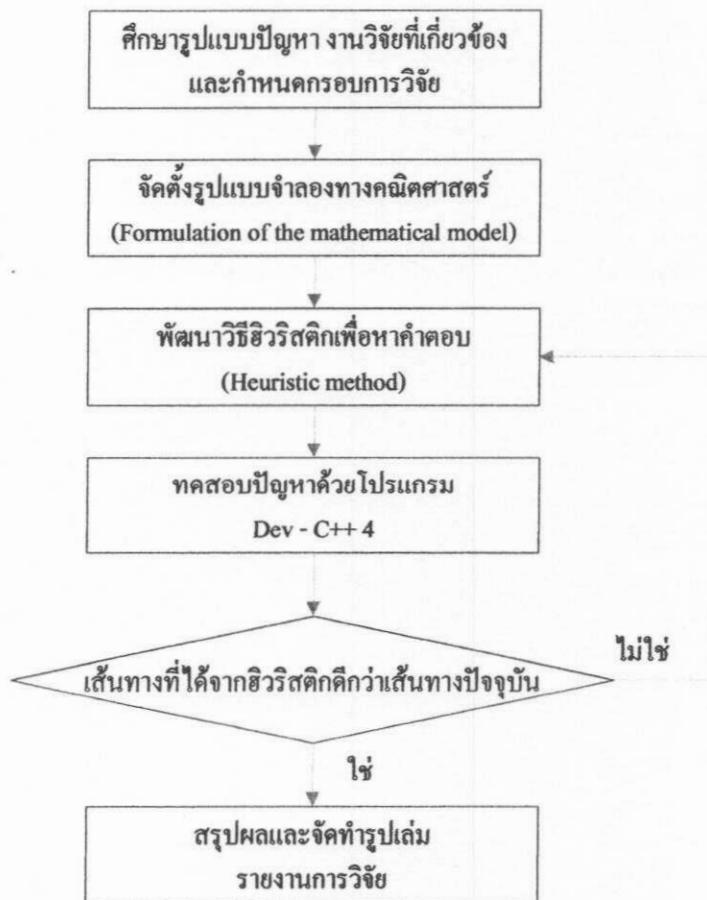
3.1.3.1 นำข้อมูลความต้องการที่ได้ของลูกค้าแต่ละรายบันทึกในตาราง จากนั้นหาค่าเฉลี่ยความต้องการของลูกค้าแต่ละราย

3.1.3.2 นำข้อมูลตำแหน่งที่ตั้งและจำนวนลูกค้าทั้งหมดที่ได้จากการเก็บรวบรวมข้อมูลมาวัดระยะทางระหว่างลูกค้าแต่ละราย จากนั้นบันทึกลงในตารางเมตริกระยะทาง

3.1.3.3 กำหนดค่าตัวแปรของลูกค้าลงบนแผนที่จริง (แผนที่จากการสำรวจของเทศบาลอำเภอตระการพืชผล) จากนั้นลากเส้นเชื่อมจุดแต่ละจุด ซึ่งเป็นข้อมูลเดินทางyanpatha ของโรงงานกรณีศึกษา

3.2 วิธีการดำเนินการวิจัย (Research methodology)

ในการวางแผนการดำเนินงานการวิจัยในการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางเดินของyanpatha ของโรงงานส่งของโรงงานน้ำแข็งน้ำดื่มลานทอง เพื่อให้ได้เส้นทางที่มีระยะทางรวมต่ำสุด ภายในเงื่อนไขข้อจำกัดด้านความจุของyanpatha บรรทุก วิธีการดำเนินงานการวิจัยในการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางเดินของyanpatha สามารถกำหนดขั้นตอนในการดำเนินงานได้แสดงดังภาพที่ 3.1



ภาพที่ 3.1 ลำดับขั้นตอนการดำเนินการวิจัย

จากภาพที่ 3.1 สามารถอธิบายขั้นตอนการดำเนินวิจัยได้ดังต่อไปนี้

3.2.1 ศึกษารูปแบบปัญหา ทบทวนงานวิจัยที่เกี่ยวข้องและกำหนดกรอบการวิจัย

ศึกษารูปแบบปัญหา ทบทวนเอกสารงานวิจัยที่เกี่ยวข้องทั้งในประเทศไทยและต่างประเทศ กับปัญหาการหาเส้นทางขนส่งพาหนะแบบความต้องการไม่แน่นอน (Vehicle Routing Problem with Stochastic Demands; VRPSD) การกันหากำตองค์วิธี GRASP กำหนดสถานะของปัญหาที่จะศึกษา (Problem statement) วัตถุประสงค์ (The research objective) และขอบเขตการวิจัย (The research scope)

3.2.2 จัดตั้งรูปแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ (The formulation of mathematical model)

ปัญหาการจัดเส้นทางสำหรับขยายนพาหนะแบบความต้องการไม่แน่นอน (Vehicle Routing Problem with Stochastic Demands; VRPSD) สามารถอธิบายได้จากกราฟ $G = (V, A, D)$ เมื่อ $V = \{0, 1, \dots, n\}$ คือ เซตของโหนดหรือเมืองของลูกค้า โดยที่โหนด 0 คือ ศูนย์กระจายสินค้า ซึ่ง $A = \{(i, j) : i, j \in V, i \neq j\}$ โดยที่ A คือ เซตเส้นเชื่อมระหว่างเมือง i ไปยังเมือง j หรือที่เรียกว่า อาร์ค (Arc) เมตริกระยะทางเป็นแบบสมมาตร (Symmetric) ยานพาหนะแต่ละคันมีความจุจำกัด Q โดยบนส่งสินค้าไปยังเมืองต่างๆ เพื่อให้มีระยะทางรวมต่ำสุด จำนวนความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน ความต้องการที่แท้จริงของลูกค้าจะรู้เมื่อยานพาหนะเดินทางไปส่งสินค้าบ้าง ลูกค้าแล้วเท่านั้น

รูปแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ที่สร้างขึ้นในรูปของ Mixed integer linear Programming กับสถานะของปัญหาแบบ Stochastic model ประกอบด้วยการบูรณาการกิจกรรมการกระจายสินค้าต่าง ๆ เช่น ศูนย์กระจายสินค้ามีแห่งเดียว (Single depot) ลูกค้าอยู่กรุงเทพฯ กับกรุงเทพฯ กัน และมีหลายราย ยานพาหนะขนส่งสินค้ามีขนาดการบรรทุกสินค้าที่เท่ากัน (Identical vehicles) และมีการกำหนดการบรรทุกสินค้าสูงสุด (Limited capacity vehicles) สินค้ามีหลายชนิด ยานพาหนะขนส่งออกและกลับมาบ้างศูนย์กระจายสินค้าเดิม ปัญหาที่ทำการศึกษาไม่มีเวลาขนส่งสินค้าเข้ามาเกี่ยวข้อง

ปัญหาที่ผู้วิจัยสนใจศึกษาคือ ความต้องการของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน (Stochastic demand) ซึ่งสามารถจัดตั้งปัญหาในรูปแบบการจำลองทางคณิตศาสตร์ได้ดังนี้

$$K = \text{จำนวนยานพาหนะทั้งหมด}$$

$$N = \text{จำนวนโหนดทั้งหมด}$$

$$d = \text{ชนิดสินค้า} (1=\text{n้ำแข็งหลอด}, 2=\text{n้ำแข็งบด}, 3=\text{n้ำแข็ง}, 4=\text{n้ำถัง})$$

$$c_i = \text{ค่าใช้จ่ายในการเดินทางระหว่างโหนด } i \text{ และ } \text{โหนด } j$$

- q_{dj}^k = ปริมาณสินค้า d ที่ส่งให้ลูกค้า i โดยรถคันที่ k
 S_k = เป็นสับเซตของลูกค้าที่รถคันที่ k ไปแล้วส่งสินค้า
 ST_d = ค่าใช้จ่ายที่เกิดจากการขาดสินค้าชนิด d
 O_d = ค่าใช้จ่ายที่เกิดจากสินค้าชนิด d เกินความต้องการ
 A_d^k = พื้นที่ สูงสุดของรถคันที่ k ที่ใช้บรรทุกสินค้า d
 a_d = พื้นที่ที่สามารถบรรทุกสินค้า d ได้ 1 หน่วย
 D_{dj} = ความต้องการสินค้าของลูกค้า
 λ_{dj} = ตัวแปรที่เกิดจากการณ์ที่สินค้าขาดและกรณ์ที่สินค้าเกิน

โดยกำหนดตัวแปรตัดสินใจแบบไบนารี (Binary) คือ

$$\begin{aligned}
 X_{ij}^k &= 1 \text{ ถ้ายานพาหนะ } k \text{ ขนส่งสินค้าระหว่างโหนด } i \text{ ไปยังโหนด } j \\
 &= 0 \text{ ถ้ายานพาหนะ } k \text{ ไม่ได้ส่งสินค้าระหว่างโหนด } i \text{ ไปยังโหนด } j
 \end{aligned}$$

ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ (Objective function)

$$\text{MinZ} = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^n \sum_{k=1}^K C_{ij} X_{ij}^k + \sum_{d=1}^4 \sum_{j=1}^n \lambda_{dj} \left(\sum_{k=1}^K q_{dj}^k - D_{dj} \right) \quad (3.1)$$

สมการขอบข่าย (Constraints)

$$\sum_{i=0, i \neq j}^N \sum_{k=1}^K X_{ij}^k \leq 2 \quad \forall j \in \{1, \dots, N\} \quad (3.2)$$

$$\sum_{j=0, j \neq i}^N \sum_{k=1}^K X_{ij}^k \leq 2 \quad \forall i \in \{1, \dots, N\} \quad (3.3)$$

$$\sum_{i=0}^N X_{ip}^k - \sum_{j=0}^N X_{pj}^k = 0 \quad \forall p \in \{1, \dots, N\}, k \in \{1, \dots, K\} \quad (3.4)$$

$$x_{ij}^k \in \{0, 1\} \quad \forall k \in \{0, 1, \dots, N\}, k \in \{1, \dots, K\} \quad (3.5)$$

$$\sum_{d=1}^2 \sum_{j=1}^n q_{dj}^k \leq 120 \quad k = 1 \quad (3.6)$$

$$a_d \left(\sum_{j=1}^n q_{dj}^k \right) \leq A_d^k \quad k = 1, d = 3 \quad (3.7)$$

$$a_d \left(\sum_{j=1}^n q_{dj}^k \right) \leq A_d^k \quad k = 2, d = 3, 4 \quad (3.8)$$

$$\lambda_d = ST_d \quad \text{for} \quad \sum_{k=1}^K q_{dj}^k - D_{dj} < 0 \quad (3.9)$$

$$\lambda_d = 0_d \quad \text{for} \quad \sum_{k=1}^k q_{d_j}^k - D_{d_j} > 0 \quad (3.10)$$

$$\sum \sum X_{ij}^k \leq (S_k) - 1 \quad \text{for} \quad i \in S_k, j \in S_k \setminus \{i\} \quad (3.11)$$

สมการของข่ายที่(3.1) คือฟังก์ชันวัตถุประสงค์หลักเพื่อให้ค่าใช้จ่ายในการเดินทางและค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นกับสินค้าขาดหรือเกินต่าที่สุด สมการของข่ายที่ (3.2) และ (3.3) คือประกันว่าลูกค้าแต่ละรายรับบริการจากยานพาหนะไม่เกิน 2 คัน สมการของข่ายที่ (3.4) ประกันว่าเมื่อยานพาหนะเข้ามายังจุดส่งสินค้าแล้วยานพาหนะจะออกจากจุดส่งสินค้านั้น สมการของข่ายที่ (3.5) เพื่อรับประกันว่ายานพาหนะต้องจัดส่งสินค้านครบทุกราย สมการของข่ายที่ (3.6) ประกันว่ายานพาหนะคันที่ 1 ต้องไม่นับรวมสินค้าชนิดที่ 1 และ 2 เกินความจุคือ 120 กระสอบ สมการของข่ายที่ (3.7) ประกันว่ายานพาหนะคันที่ 1 จะต้องไม่นับรวมสินค้าชนิดที่ 3 เกินพื้นที่ความจุ สมการของข่าย (3.8) เพื่อรับประกันว่ายานพาหนะคันที่ 2 ต้องไม่นับรวมสินค้าชนิดที่ 3 และ ชนิดที่ 4 เกินพื้นที่ความจุ (3.9) สมประสิทธิ์ของสินค้าในกรณีเกิดการขาดสินค้าจะมีค่าน้อยกว่า 0 สมการของข่ายที่ (3.10) สมประสิทธิ์ของสินค้าในกรณีเกิดสินค้าเกินความต้องการของลูกค้า จะมีค่ามากกว่า 0 (3.11) ประกันไม่ให้มี Sub-tour เกิดขึ้นในคำตอบเมื่อยานพาหนะแต่ละคันเดินทางไปส่งสินค้าให้กับลูกค้าจำนวนครบถ้วนแล้ว แต่สินค้าไม่พอต่อความต้องการ (Shortage cost) จะมีค่าใช้จ่ายเกิดขึ้นจากกำไรต่อหน่วยคูณด้วยจำนวนคงที่ขาด ซึ่งโรงงานกรณีศึกษามีผลกำไรทั้งสิ้น (ถ้าปีน้ำถัง ถังละ 5 บาท, น้ำแข็งบด และน้ำแข็งหลอด กระสอบละ 15 บาท, น้ำดื่มโอลดะ 5 บาท) ส่วนกรณีที่สินค้าเกินความต้องการของลูกค้า (Overload cost) จะมีค่าใช้จ่ายเกิดขึ้นคือ ค่าน้ำมันส่วนเพิ่มที่เกิดขึ้นจากน้ำหนักบรรทุก ผู้วิจัยได้ทำการศึกษาข้อมูลวันที่ 11 ธันวาคม 2553 ในเว็บไซต์สาระท่าเรือการท่าเรือแห่งประเทศไทย กล่าวในหัวข้อการบริหารด้านทุนเพื่อเพิ่มประสิทธิภาพการขนส่งว่า การเพิ่มน้ำหนักบรรทุกจากน้ำหนักบรรทุกปกติจะทำให้ลิ้นเปลี่ยงน้ำมันเพิ่มขึ้น 0.05-0.06 ลิตร/กม. ในทุกๆ 10 ตัน จะน้ำหนักตันค่าใช้จ่ายด้านทุนการขนส่งในส่วนนี้ของโรงงานกรณีศึกษารามาถูกใจดังนี้

$$\begin{aligned} \text{อัตราการสิ้นเปลี่ยงน้ำมันเพิ่มทุกๆ 10 ตัน} &= \frac{0.05 + 0.06}{2} \\ &= 0.055 \text{ ลิตร/กม.} \\ &= 0.0055 \text{ ลิตร/กม./ตัน} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{อัตราการสิ้นเปลี่ยงน้ำมันเพิ่มต่อน้ำแข็งบด 1 กระสอบหนัก 25 กก.} &= 0.025 \text{ ตัน} \\ &= 0.025 \times 0.0055 \end{aligned}$$

$$= 0.0001375 \text{ ลิตร/กม./ตัน}$$

อัตราการสึ้นเปลืองน้ำมันเพิ่มต่อน้ำแข็งหลอด 1 กระสอบหนัก 25 กก. = 0.02 ตัน

$$= 0.025 \times 0.0055$$

$$= 0.0001375 \text{ ลิตร/กม./ตัน}$$

อัตราการสึ้นเปลืองน้ำมันเพิ่มต่อน้ำแข็งหลอด 1 ถัง หนัก 20 กก. = 0.02 ตัน

$$= 0.020 \times 0.0055$$

$$= 0.00011 \text{ ลิตร/กม./ตัน}$$

อัตราการสึ้นเปลืองน้ำมันเพิ่มต่อน้ำดื่ม 1 โกล หนัก 5 กก. = 0.005 ตัน

$$= 0.005 \times 0.0055$$

$$= 0.0000275 \text{ ลิตร/กม./ตัน}$$

ราคาน้ำมันเชื้อเพลิงลิตรละ 32 บาท ค่าใช้จ่ายส่วนที่เพิ่มจากการบรรทุกเข็นน้ำดื่มถัง 20 ลิตร คือ $0.00011 \times 32/10 = 0.000352$ บาท/ถัง / กม. ซึ่งค่าใช้จ่ายทั้งสองส่วนนี้มีผลต่อต้นทุนและการจัดเส้นทางการขนส่ง เพื่อป้องกันการเกิดปัญหาดังกล่าว ผู้วิจัยจึงกำหนดนโยบายในการบรรทุกสินค้าขึ้นบนยานพาหนะ 2 นโยบายดังนี้

เพื่อป้องกันการเกิดปัญหาในการขนส่งผู้วิจัยจึงกำหนดนโยบายในการบรรทุกสินค้าขึ้นบนยานพาหนะ 2 นโยบายดังนี้

นโยบายที่ 1 กำหนดจากความต้องการโดยเฉลี่ยของลูกค้าแต่ละราย โดยผู้วิจัยได้เก็บข้อมูลความต้องการของลูกค้าแต่ละรายจำนวน 1 เดือน แล้วนำมาหาค่าเฉลี่ยที่เป็นจำนวนเต็ม (Integer) ผู้วิจัยกำหนดการปั๊กจุดทศนิยมที่ได้จากค่าเฉลี่ยคือ ถ้าจุดทศนิยมระหว่าง 0.1-0.4 จะปั๊กลง และถ้าจุดทศนิยมระหว่าง 0.5-0.9 จะปั๊กขึ้น

นโยบายที่ 2 กำหนดจากการให้น้ำหนักของความต้องการค้ำสูดและความต้องการสูงสุดของลูกค้าแต่ละราย โดยนำข้อมูลที่เก็บมาจำนวน 1 เดือน มาคำนวณหาจำนวนสินค้าที่บรรทุกบนยานพาหนะ ซึ่งสามารถหาได้จากสมการที่ 3.11

$$q_i = \mu D_{iMax} + (1 - \mu) D_{iMin} \quad (3.11)$$

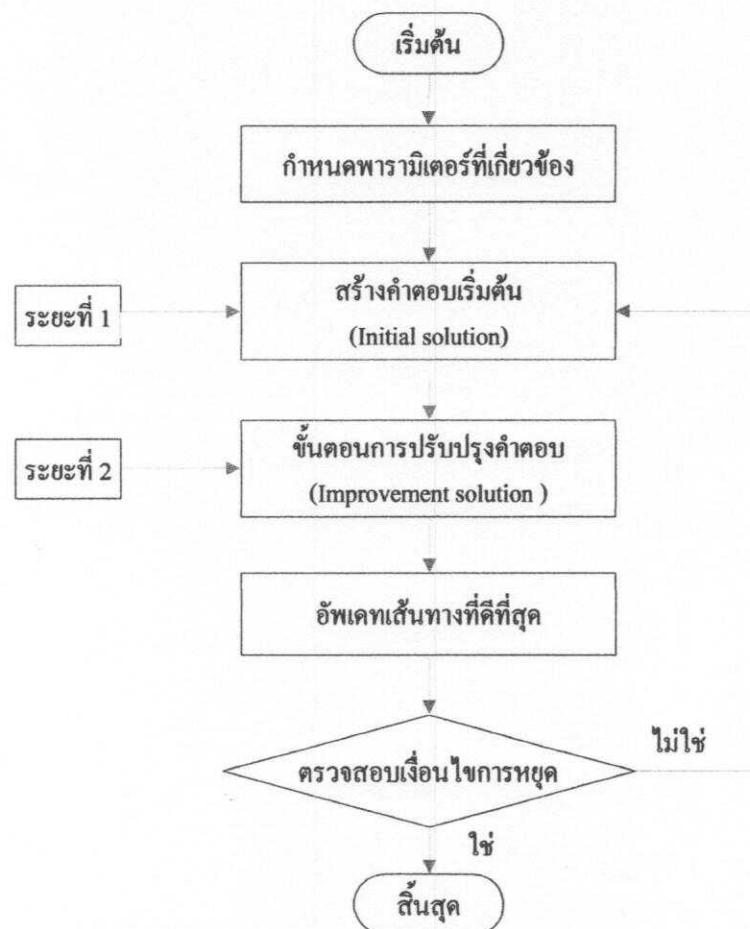
โดยที่

q_i	= จำนวนสินค้าที่บรรทุกบนยานพาหนะ
D_{iMax}	= ความต้องการสูงสุดของลูกค้า i
D_{iMin}	= ความต้องการต่ำสุดของลูกค้า i
μ	= น้ำหนักความต้องการสูงสุดของลูกค้า i โดยที่ $0 \leq \mu \leq 1$
$(1-\mu)$	= น้ำหนักความต้องการต่ำสุดของลูกค้า i

3.3 การพัฒนาวิธีการหาคำตอบที่ดีเพียงพอ (Heuristic search approaches)

ขั้นตอนการแก้ปัญหาด้วยวิธีอิหริสติก เป็นวิธีการแก้ปัญหาที่ทำให้ได้คำตอบของมาเพียงคำตอบที่ใกล้เคียงคำตอบเหมาะสมที่สุด (Near optimal solution) แต่จะมีข้อดีเมื่อใช้ในการแก้ปัญหานานค่าใหญ่ จะต้องใช้เวลาและหน่วงความจำในการคำนวณน้อยกว่ามาก ซึ่งมีวิธีการต่างๆ อยู่หลายวิธี เช่น วิธีจำลองแบบการอบอ่อน (Simulated annealing; SA) วิธีอัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม (Genetic algorithm; GA) วิธีระบบนมด (Ant system) วิธี Greedy Randomized Adaptive Search Procedure; GRASP วิธีแบบประหยัด (Saving algorithm) เป็นต้น

งานวิจัยนี้ทำการศึกษาการหาวิธีการที่ดีเพียงพอสำหรับการแก้ปัญหาการจัดเส้นทาง ยานพาหนะ ผู้วิจัยนำเสนอด้วยวิธีอิหริสติก โดยแบ่งเป็น 2 ระยะคือ ระยะแรก ใช้อิหริสติกแบบ Grasp เพื่อ สร้างเส้นทางเริ่มต้น จากนั้นใช้อิหริสติก 2-opt ปรับปรุงเส้นทางและปรับปรุงคุณภาพคำตอบ ด้วยวิธีการchange ตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) และวิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) ในการค้นหาคำตอบที่มีคุณภาพในการแก้ปัญหาซึ่งมีขั้นตอนการวิจัย ดังแสดงในภาพที่ 3.2



ภาพที่ 3.2 ลำดับขั้นตอนการพัฒนาวิธีการหาคำตอบ

3.3.1 ขั้นตอนการทำงานของอัลกอริทึม

ขั้นตอนการทำงานของอัลกอริทึมของกระบวนการ GRASP นี้ ผู้วิจัยแบ่งออกเป็น 2 เฟส คือ เฟสที่ 1 เป็นการประยุกต์ใช้วิธี Nearest เพื่อสร้างคำตอบเริ่มต้น โดยการ คัดเลือกลูกค้าที่อยู่ใกล้โรงงานมากที่สุด เป็นลูกค้ารายแรก และเลือกลูกค้าที่อยู่ใกล้ลูกค้ารายที่ 1 ที่มีระยะห่างจากลูกค้ารายที่ 1 ไม่เกิน 1.5 เท่า เช่นในบัญชีลูกค้าแล้วสูงสุดเลือกมา 1 ราย เพื่อจัดเข้าเส้นทางเป็นลูกค้ารายที่ 2 ทำอย่างนี้ไปจนครบข้อกำหนดในเงื่อนไข หรือจัดกลุ่มลูกค้าจนครบถ้วนราย ซึ่งพิจารณาเงื่อนไขความชุayanพาหนะที่จำกัด เพื่อสร้างเส้นทางเริ่มต้น จากนั้นในเฟสที่ 2 ใช้วิธีปรับปรุงคุณภาพคำตอบด้วยวิธีการย้ายตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) และวิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) และวิธี 2-opt ปรับปรุงเส้นทางและปรับปรุงคุณภาพคำตอบ ส่วนรายละเอียดขั้นตอนการจัดกลุ่มลูกค้าให้กับyanพาหนะ สามารถอธิบายเป็นขั้นตอนได้ดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 สำหรับลูกค้าที่ยังไม่ถูกจัดกลุ่มเลือกลูกค้า 1 รายที่มีระยะทางใกล้ Depot มากที่สุด เพื่อจัดเข้าบัญชีลูกค้า เป็นลูกค้ารายแรกจัดเข้าในกลุ่มyanพาหนะคันที่ K_1

ขั้นตอนที่ 2 พิจารณาลูกค้าที่ยังไม่ถูกจัดเข้าสู่ทาง โดยคัดเลือกลูกค้าที่อยู่ใกล้ลูกค้ารายที่ 1 มากที่สุดเข้าในบัญชีลูกค้าร่วมกับลูกค้าที่มีระยะห่างจากลูกค้ารายแรกไม่เกิน 1.5 เท่า ของระยะทางระหว่างลูกค้ารายแรกกับลูกค้าที่อยู่ใกล้ลูกค้ารายแรกมากที่สุด

ขั้นตอนที่ 3 สุ่มเลือกลูกค้าจากบัญชีลูกค้ามา 1 รายเพื่อจัดเข้าสู่ทางเป็นลูกค้ารายที่ 2 ของเส้นทางที่ 1 โดยพิจารณาความจุของรถร่วมด้วย และกลับไปทำขั้นตอนที่ 2 จนกระทั่ง yanพาหนะ K_1 ไม่สามารถรับลูกค้าได้อีก จากนั้นกลับไปทำการตามขั้นตอนที่ 1 สำหรับyanพาหนะคันต่อไป กระทำการลูกค้าทุกรายถูกจัดเข้าสู่ทางจนครบทุกรายจะได้เส้นทางเริ่มต้น

ขั้นตอนที่ 4 ใช้วิธี การขยับตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) วิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) และวิธี 2-opt เพื่อปรับปรุงคุณภาพคำตอบ

3.3.2 การสร้างคำตอบเริ่มต้น (Initial solution)

ในกระบวนการวิ่งวนซ้ำเพื่อสร้างคำตอบเริ่มต้น จะพิจารณาพื้นที่ของคำตอบที่ เป็นไปได้โดยไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไขที่กำหนด การเลือกเส้นทางและอัพเดทเส้นทางของลูกค้าเมื่อพบคำตอบที่ดีในแต่ละการวิ่งวนรอบกระทำซ้ำ ซึ่งจะพิจารณาลูกค้าจัดเข้าในเส้นทางจากบัญชีรายชื่อลูกค้า โดยการประยุกต์ใช้ nearest ในการ สร้างเส้นทางเริ่มต้น จากนั้นใช้วิธี การขยับตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) วิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) และ 2-opt ปรับปรุงเส้นทางต่อไป สามารถอธิบายได้ดังนี้

3.3.2.1 เฟส ที่ 1 ประยุกต์ใช้ วิธี Nearest เพื่อ สร้างเส้นทางเริ่มต้นสามารถอธิบาย ตามลำดับขั้นตอนดังนี้

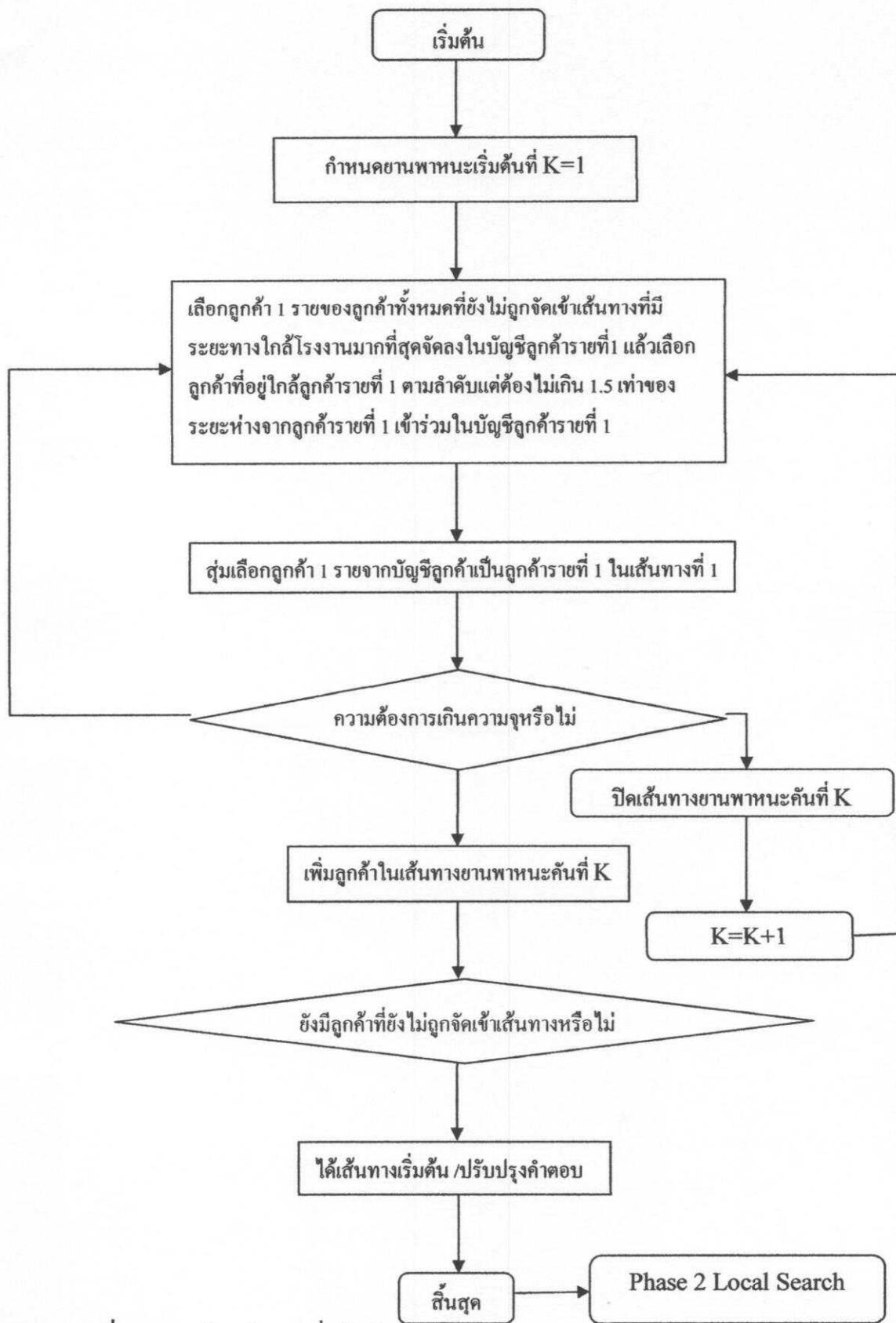
ขั้นตอนที่ 1 สำหรับลูกค้าที่ยังไม่ถูกจัดกลุ่มเลือกลูกค้า 1 รายที่มีระยะทางใกล้ Depot มากที่สุด เพื่อจัดเข้าบัญชีลูกค้า เป็นลูกค้ารายแรกจัดเข้าในกลุ่มyanพาหนะคันที่ K_1

ขั้นตอนที่ 2 พิจารณาลูกค้าที่ยังไม่ถูกจัดเข้าสู่ทาง โดยคัดเลือกลูกค้าที่อยู่ใกล้ลูกค้ารายที่ 1 มากที่สุดเข้าในบัญชีลูกค้าร่วมกับลูกค้าที่มีระยะห่างจากลูกค้ารายแรกไม่เกิน 1.5 เท่า ของระยะทางระหว่างลูกค้ารายแรกกับลูกค้าที่อยู่ใกล้ลูกค้ารายแรกมากที่สุด

ขั้นตอนที่ 3 สุ่มเลือกลูกค้าจากบัญชีลูกค้ามา 1 รายเพื่อจัดเข้าสู่ทางเป็นลูกค้ารายที่ 2 ของเส้นทางที่ 1 โดยพิจารณาความจุของรถร่วมด้วย และกลับไปทำขั้นตอนที่ 2 จนกระทั่ง yanพาหนะ K_1 ไม่สามารถรับลูกค้าได้อีก จากนั้นกลับไปทำการตามขั้นตอนที่ 1 สำหรับyanพาหนะคันต่อไป กระทำการลูกค้าทุกรายถูกจัดเข้าสู่ทางจนครบทุกรายจะได้เส้นทาง

3.3.2.2 เฟส ที่ 2 การปรับปรุงคุณภาพคำตอน

ผู้วิจัยจะทำการประยุกต์การปรับปรุงคุณภาพคำตอนโดยการใช้เทคนิคเชิงวิศวกรรม การค้นหา (Search algorithm) ในรูปแบบต่างๆ ได้แก่ วิธีการสลับตำแหน่ง (One move operator) วิธีการสลับตำแหน่ง วิธีการย้ายตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) เพื่อทำการสลับเปลี่ยnl ลูกค้า จากตำแหน่งที่ i กับตำแหน่งลูกค้าที่ j ในระหว่างสัมเซต และจำนวนสัมเซตที่เป็นชุดคำตอนที่ เป็นไปได้ (Feasible of solutions) และวิธี 2-opt เพื่อทำการปรับปรุงคุณภาพคำตอน สามารถอธิบาย ขั้นตอนของทั้ง 2 เฟสตามภาพที่ 3.3



ภาพที่ 3.3 การสร้างเส้นทางเริ่มต้นด้วย GRASP

3.3.3 ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพคำตอบ (Improvement solution)

ผศ. อินทร์พงษ์ (2548) กล่าวว่า ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพคำตอบหรือกล่าวได้ว่าเป็นวิธีหาคำตอบแบบเนบอร์สูด (Neighborhood search) หรือวิธีโลคอลเซรช (Local search) นั่นเอง วิธีหาคำตอบแบบเนบอร์สูดเริ่มต้นจากคำตอบที่เป็นไปได้หรือคำตอบที่ไม่ขัดแข้งกัน เงื่อนไขแล้วใช้ขั้นตอนการกระทำซ้ำ (Iterative improvement) เพื่อพยายามหาคำตอบที่ดีกว่าคำตอบณ เวลาปัจจุบันที่มีอยู่

หลังจากได้เส้นทางเริ่มต้นจากเฟสแรก ก็เข้าสู่กระบวนการในเฟสที่ 2 ผู้วิจัยจะทำการประยุกต์การปรับปรุงคุณภาพคำตอบโดยการใช้เทคนิคชิวริสติกการค้นหา (Search algorithm) ในรูปแบบต่างๆ เช่น วิธีการสลับตำแหน่ง (One move operator) วิธีการสลับตำแหน่ง วิธีการย้ายตำแหน่งลูกค้าที่ j ในระหว่างสับเซต และจำนวนสับเซตที่เป็นชุดคำตอบที่เป็นไปได้ (Feasible set of solutions) ทั้งหมดที่ได้จากขั้นตอนของวิธี GRASP เพื่อทำการปรับปรุงคุณภาพ ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพคำตอบสามารถอธิบายได้ดังนี้

ขั้นตอนที่ 1 สุ่มเลือกลูกค้า 1 รายจากเส้นทางเริ่มต้น เพื่อพิจารณาการย้ายตำแหน่งกับลูกค้ารายอื่นในเส้นทางอื่นๆ

ขั้นตอนที่ 2 ตรวจสอบความต้องการเดินรวมกับความต้องการใหม่เกินความจุของyanพาหนะหรือไม่ ถ้าเกินก็ให้พิจารณาขยับลูกค้ารายต่อไป แต่ถ้าไม่เกินก็ทำในขั้นตอนที่ 3

ขั้นตอนที่ 3 ย้ายสลับตำแหน่งลูกค้าที่พิจารณา กับลูกค้ารายอื่นที่อยู่ในเส้นทางอื่นที่ทำให้ระยะทางรวมลดลงมากที่สุด

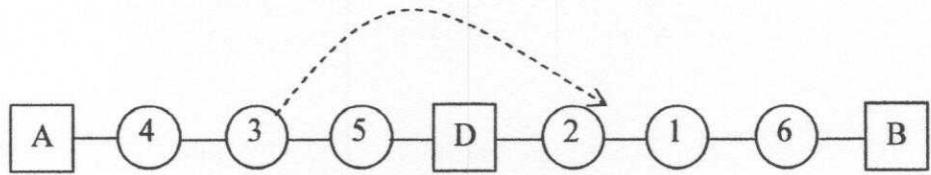
ขั้นตอนที่ 4 อัพเดทเส้นทางที่ดีที่สุด

ขั้นตอนที่ 5 ตรวจสอบว่ามีลูกค้าที่ยังไม่ย้ายสลับตำแหน่งหรือไม่ ถ้ามีก็เริ่มทำตั้งแต่ขั้นตอนที่ 1-5 อีกครั้งจนกว่าจะครบ ถ้าไม่มีก็สิ้นสุดการทำ Local search

สำหรับวิธีการปรับปรุงคุณภาพคำตอบในแต่ละวิธีนั้นสามารถอธิบายได้ดังนี้

3.3.3.1 วิธีการย้ายตำแหน่ง (One move operator)

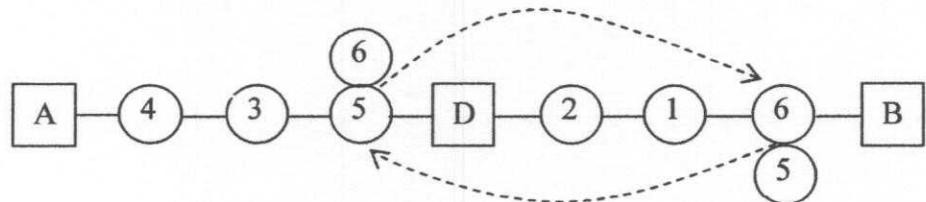
ตัวดำเนินการ One move operator (1,0) หมายถึง การย้ายลูกค้า 1 ราย จากสับเซตหนึ่งไปยังสับเซตหนึ่ง โดยที่ไม่มีการย้ายแบบสลับภายในสับเซตตัวเอง ดังแสดงในภาพที่ 3.4 ขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพคำตอบด้วยวิธีชิวริสติก One move operator ซึ่งเป็นขั้นตอนการกระทำซ้ำเพื่อทำการเปลี่ยนแปลงคำตอบหนึ่ง ไปยังอีกคำตอบหนึ่งภายในแบบเนบอร์สูด



ภาพที่ 3.4 ตัวดำเนินการ One move operator (1,0)

3.3.3.2 วิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer)

การสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) ผู้วิจัยกำหนดลำดับการค้นหาสำหรับการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า 1 ราย ระหว่างสับเซต โดยที่ใช้ตัวดำเนินการเท่ากับ (1,1) หมายถึง การสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า 1 รายที่ถูกเชื่อมกันอยู่ในเส้นทางขนส่งจากสับเซตหนึ่งไปยังอีกสับเซตหนึ่ง ไปยังอีกสับเซตหนึ่งแสดงดังภาพที่ 3.7



ภาพที่ 3.5 ตัวดำเนินการ Exchanges customer (1,1)

3.4 การวัดประสิทธิภาพอิฐสติก

การวัดประสิทธิภาพอิฐสติกผู้วิจัยจะทำการเปรียบเทียบต้นทุนการขนส่งที่เกิดจากระยะทางรวม ตามน้อยทั้ง 2 นโยบาย ดังนี้

นโยบายที่ 1 เปรียบเทียบระยะทางรวมจากวิธีอิฐสติกกับเส้นทางเดินรถปัจจุบันของโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งลานทอง จากนั้นคำนวณเปรียบเทียบค่าใช้จ่ายที่ได้

นโยบายที่ 2 นำผลลัพธ์ระยะทางรวมต่ำสุดที่ได้จากการทดสอบตามระดับน้ำหนักความต้องการทุกระดับมาคำนวณหาค่าトイย (Penalty cost) แล้วเปรียบเทียบระยะทางการขนส่งของโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็ง ลานทอง โดยผู้วิจัยเก็บข้อมูลอิกรอบ 2 วัน จากนั้นคำนวณเปรียบเทียบค่าใช้จ่ายที่ได้

การคำนวณหาค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากทั้ง 2 นโยบาย นอกจากระดับความต้องการจะต้องคำนึงถึงความต้องการของลูกค้าไม่พอต่อความต้องการ (Shortage cost) และกรณีที่สินค้าเกินความต้องการของลูกค้า (Overload cost)

3.5 สรุปผลและจัดทำรูปเล่น

เมื่อกระทำการระบบการจัดการห้องน้ำทั้งหมด ผลกระทบของการวิจัยทั้งหมด และผลกระทบในภาพรวมเป็นที่น่าพึงพอใจ หมายความว่าถึงกำหนดที่ได้จากการนำวิธีการที่พัฒนาขึ้นมา ไปแก้ไขปัญหาการจัดเส้นทางyanพานะ กรณีศึกษาโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งลานทอง มีประสิทธิภาพเพียงพอแล้ว ผู้วิจัยจึงจะสรุปและจัดทำรูปเล่นการวิจัยต่อไป

จากขั้นตอนที่กล่าวทั้งหมดนี้ ผู้วิจัยจะใช้เป็นกรอบและบรรทัดฐานสำหรับการดำเนินการวิจัยในการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางyanพานะ กรณีศึกษาโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งลานทองต่อไป

3.6 บทสรุป

จากขั้นตอนแผนการดำเนินการการวิจัยที่กล่าวมาข้างต้น ผู้วิจัยยังได้ทำการวางแผนการใช้อุปกรณ์ เครื่องมือสำหรับการดำเนินงานวิจัย ซึ่งมีรายละเอียดดังนี้ อุปกรณ์ที่ใช้ดำเนินงานวิจัยประกอบด้วย คอมพิวเตอร์ฮาร์ดแวร์ (Computer hardware) และคอมพิวเตอร์ซอฟต์แวร์ (Computer software) โดยมีรายละเอียดดังต่อไปนี้ คอมพิวเตอร์ส่วนตัว (Personal computer; PC) หน่วยประมวลผลกลาง Pentium[R] 4 CPU 3.06 GHz หน่วยความจำ 256 MB และทำงานบนโปรแกรมระบบปฏิบัติการ Windows XP และนอกจากนั้นมีการใช้งานโปรแกรมสำเร็จรูป Dev-C++ 4 เนื่องจากเป็นภาษาคอมพิวเตอร์ที่ใช้เทคโนโลยีในลักษณะ Visualize มีเครื่องมือประกอบการใช้งานได้มากน้อย มีคอมไฟเลอร์ที่สมบูรณ์ในตัวและใช้ทรัพยากรของระบบน้อย จึงเป็นโปรแกรมที่มีความเหมาะสมที่จะนำมาใช้สร้างเป็นโปรแกรมสำหรับใช้งานในระบบขนส่ง

บทที่ 4

บทวิเคราะห์และผลของการวิจัย

4.1 รายละเอียดและการทดลอง

ในบทนี้ ผู้วิจัยจะนำเสนอผลการทดลองจากวิธีชิวาริสติก ในการแก้ปัญหาการจัดเส้นทาง ขานพาหนะ กรณีศึกษา โรงงานน้ำดื่ม น้ำแข็ง丹那ทอง ซึ่งขั้นตอนต่างๆ ของวิธีการดังรายละเอียด ในบทที่ 3 และผู้วิจัยได้นำขั้นตอนการแก้ไขปัญหาด้วยวิธี Greedy Randomized Adaptive Search Procedures; GRASP ในส่วนของการวัดประสิทธิภาพชิวาริสติก จะเปรียบเทียบด้านทุนการขนส่งซึ่ง พิจารณาจากระยะทางการขนส่งจากวิธีชิวาริสติกกับระยะทางการขนส่งปัจจุบันของโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็ง丹那ทอง โดยพิจารณาถึงค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการณ์การเกิดสินค้าไม่พอต่อความต้องการ (Shortage cost) และกรณีที่สินค้าเกินความต้องการของลูกค้า (Overload cost) โดยกระบวนการทำงานของชิวาริสติก ที่นำเสนอนี้ทำการเขียนคำสั่งด้วยโปรแกรม Dev-C++ 4 และทดสอบบน คอมพิวเตอร์ส่วนตัว (Personal computer; PC) หน่วยประมวลผลกลาง Pentium [R]4 CPU 3.06 GHz หน่วยความจำ 256 MB ทำงานบนโปรแกรมระบบปฏิบัติการ Windows XP

4.2 ข้อมูลการเดินรถของโรงงานกรณีศึกษา

โรงงานน้ำดื่มน้ำแข็ง 丹那ทอง ตั้งอยู่เลขที่ 229 หมู่ที่ 6 ตำบลคอนสาร อำเภอตระการ พิชผล จังหวัดอุบลราชธานี มีศูนย์กระจายสินค้ากลางจำนวน 1 แห่ง ลูกค้าทั้งหมด 30 ราย รถบรรทุกทุกสำหรับขนส่งน้ำแข็งและน้ำแข็งจำนวน 2 คัน ความจุในการบรรทุกของรถแต่ละคันไม่เท่ากัน ความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน การจัดเส้นทางการขนส่งปัจจุบันของ โรงงานกรณีศึกษา รถคันที่ 1 ระยะทางการวิ่ง 47.31 กิโลเมตร รถคันที่ 2 ระยะทางการวิ่ง 48.26 กิโลเมตร รายละเอียดดังแสดงในตารางที่ 4.1

ตารางที่ 4.1 การจัดเส้นทางการขนส่งวิธีปัจจุบันของโรงงานกรณีศึกษา

สาย ส่ง	รถคัน ที่	การเดินทาง	ระยะ ทาง(กม.)	$d_1 + d_2$	d_3	d_4	ระยะทางของ รถ
1	1	0-1-2-3-4- 5-6-7- 8-9-10-17-18-0	24.56	120	29		47.31
2	1	0-11-12-13-14-15- 16-19-20-21-22- 23-24-25-26-27- 28-29-30-0	22.75	101	36		
3	2	0-1-2-3-4- 5-6-7- 8-9-10-11-17-0	24.46			100	48.26
4	2	0-12-13-14-15-16- 18-19-20-21-22- 23-24-25-26-27- 28-29-30-0	23.8			90	
รวม			95.57	121	65	190	95.57

4.2.1 การวิเคราะห์ต้นทุนการขนส่งปัจจุบันของโรงงานกรณีศึกษา

ในการคำนวณหาต้นทุนการขนส่งน้ำคั่มของโรงงานน้ำคั่มน้ำแข็งล้านทอง จะประกอบด้วยทรัพยากรในการขนส่งหลัก 2 ประเภท ได้แก่

4.2.1.1 ต้นทุนจากการใช้รถกระบวนการบรรทุก

- 1) ค่าน้ำมันเชื้อเพลิง
- 2) ค่าเชื่อมนำร่องและเตือนสภาพ
- 3) ค่าภัยและประกันภัย

4.2.1.2 ต้นทุนจากพนักงานประจำรถแต่ละคัน

ค่าใช้จ่ายทั้งสองส่วนนี้คิดออกจากเป็นค่าใช้จ่ายต่อหน่วยระยะทาง สามารถแบ่งออกเป็น 2 กลุ่มคือ ต้นทุนคงที่ (Fixed costs) เป็นต้นทุนที่ไม่เปลี่ยนแปลงตามปริมาณการใช้งาน จะมีค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นแม้จะไม่มีการใช้รถเพื่อบรรทุก ค่าใช้จ่ายประเภทนี้ได้แก่ เงินเดือนพนักงานขับรถ ค่าภัยและประกันภัย เป็นต้น ส่วนต้นทุนแปรผัน (Variable costs) เป็นต้นทุนที่เปลี่ยนแปลงไปตามการขนส่ง จะมีค่าใช้จ่ายที่เกิดจากการใช้รถและแปรผันตามปริมาณการ

เดินรถ ค่าใช้จ่ายประเภทนี้ได้แก่ ค่าน้ำมันเชื้อเพลิงและน้ำมันหล่อลื่น ค่าซ่อมบำรุงและเสื่อมสภาพ เป็นต้น

4.2.2 ต้นทุนการขนส่งปัจจุบันของโรงงานกรณีศึกษา

กิจกรรมในการขนส่งของโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งล้านห้อง มีค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นทั้งค่าใช้จ่ายคงที่และค่าใช้จ่ายแปรผัน ซึ่งในงานวิจัยนี้มุ่งเน้นการลดค่าใช้จ่ายจากการลดระยะเวลาทั้งรวมตัวสุดเป็นเป้าหมายหลักในการลดค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการขนส่ง รายละเอียดค่าใช้จ่ายของโรงงานกรณีศึกษาแสดงในตารางที่ 4.2

ตารางที่ 4.2 รายละเอียดค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการขนส่งของ โรงพยาบาลภูมิศักดิ์

ลำดับ	รายการค่าใช้จ่าย	จำนวนเงิน (บาท/เดือน)	เปอร์เซนต์
1	คืนทุนคงที่ (Fixed cost) - พนักงานขับรถ วันละ 200 บาท จำนวน 2 คน - พนักงานส่งสินค้า วันละ 150 บาท จำนวน 2 คน - ค่าภาษีประจำปี รถ 2 คันๆละ 1,050 บาท = 2,100 บาท/ปี (ที่มา : สำนักงานขนส่งจังหวัดอุบลราชธานี) - ค่าประกันภัย รถ 2 คันๆละ 967 บาท = 1,934 บาท/ปี (ที่มา : สำนักงานขนส่งจังหวัดอุบลราชธานี)	12,000 บาท 9,000 บาท 175 บาท 161.16 บาท	34.53 25.90 0.50 0.46
2	คืนทุนแปรผัน (Variable costs) - ค่าน้ำมันเชื้อเพลิงลิตรละ 32 บาท อัตราสิ้นเปลือง - รถระยะไม่มีผู้โดยสาร 12 กม./ลิตร วิ่งวันละ 47.31 กม. - รถระยะมีผู้โดยสาร 10 กม./ลิตร วิ่งวันละ 28.26 กม. - ค่าซ่อมบำรุงและเสื่อมสภาพ 10% ของราคารถ	3,784.80 บาท 4,632.96 บาท 5,000 บาท	10.89 13.33 14.39
	รวม	34,753.92 บาท	100

จากตารางที่ 4.2 พบว่าค่าใช้จ่ายส่วนที่เกิดขึ้นมากที่สุดของโรงพยาบาลคือค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากน้ำมันเชื้อเพลิงจำนวน 8,418 บาทต่อเคื่อนหรือวันละ 280.60 บาทต่อวัน

ซึ่งคิดเป็น 24.22% ของค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการขนส่ง ซึ่งค่าใช้จ่ายส่วนนี้มีผลโดยตรงมาจากระยะทางการขนส่งที่สูง หากสามารถลดระยะทางการขนส่งลงจะทำให้ค่าใช้จ่ายส่วนนี้ลดลง

4.3 ผลการทดสอบตัวแบบคณิตศาสตร์ด้วยวิธีอิวาริสติก

หลังจากผู้วิจัยได้สร้างตัวแบบคณิตศาสตร์เสร็จสิ้น ก็เข้าสู่กระบวนการทำการทดสอบตัวแบบคณิตศาสตร์และในการทดสอบครั้งนี้ ผู้วิจัยได้กำหนดจำนวนสินค้าขึ้นบนยานพาหนะ โดยทำการทดสอบตามนโยบายที่กำหนดจำนวน 2 นโยบาย ดังนี้

4.3.1 นโยบายที่ 1 กำหนดจากความต้องการโดยเฉลี่ยของลูกค้าแต่ละราย ดังแสดงในตารางที่ ก.1 โดยเก็บข้อมูลความต้องการของลูกค้าแต่ละรายจำนวน 1 เดือน แล้วนำมาหาค่าเฉลี่ยที่เป็นจำนวนเต็ม (Integer) ผู้วิจัยกำหนดการปั๊กจุดทศนิยมที่ได้จากค่าเฉลี่ยคือ ถ้าจุดทศนิยมระหว่าง 0.1-0.4 จะปัดลงและถ้าจุดทศนิยมระหว่าง 0.5-0.9 จะปัดขึ้น จากนั้นนำมาคำนวณชุรุกแต่ละคันที่จะบรรทุกขึ้นบนยานพาหนะเพื่อให้มีค่าใช้จ่ายที่จากการบรรทุกสินค้าไปส่งลูกค้าแล้วเกิดกรณีสินค้าไม่พอต่อความต้องการ (Shortage cost) หรือสินค้าเกินความต้องการ (Overload cost) เกิดขึ้นน้อยที่สุด การทดสอบนี้ผู้วิจัยได้กำหนดจำนวนรอบการคำนวณออกเป็น 4 ระดับ คือ 50 รอบ 100 รอบ 150 รอบ และ 200 รอบ

ตารางที่ 4.3 การทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ

การทดสอบจำนวน 50 รอบครั้งที่ 1 (จำนวนรอบที่คือที่สุดคือ รอบที่ 25)						
สายส่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-5-9-10-8-6-30-1-0			94	18.08
4	2	0 -2 -28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-27- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.59

ตารางที่ 4.3 การทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 50 รอบครั้งที่ 2 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 12)						
สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-5-9-10-8-6-4-3-2-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-5-9-10-8-6-30-1-0			94	18.08
4	2	0-2-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-23-22-24- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.60

การทดสอบจำนวน 50 รอบครั้งที่ 3 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 2)

สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-307-10-9-8-6-5-4-3-2-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-23-22-24- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.58

ตารางที่ 4.3 การทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 50 รอบครั้งที่ 4 (รอบที่ศึกษา รอบที่ 5)						
สายส่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-3-4-7-5-8-9-10-6-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-27-25-21-22- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.35
3	2	0-30-5-6-8-9-10-7-11-4-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 20-21-25-27-22-23-26-24-28- 29-2-0			98	23.30
		รวม	221	65	190	82.78

การทดสอบจำนวน 50 รอบครั้งที่ 5 (รอบที่ศึกษา รอบที่ 47)

สายส่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-6-8-10-9-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-28-27-23-22-24-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.30
3	2	0-30-6-8-10-9-5-7-11-4-1-0			92	18.08
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 20-21-25-26-24-22-23-27-28- 29-2-0			98	23.35
		รวม	221	65	190	82.80

ตารางที่ 4.4 การทดสอบระดับที่ 2 จำนวน 100 รอบ

การทดสอบจำนวน 100 รอบครั้งที่ 1 (รอบที่คีที่สุดคือ รอบที่ 85)						
สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-5-9-10-8-6-4-3-2-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-5-6-8-9-10-7-11-4-3-1-0			92	18.37
4	2	0-30-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-23-22-24- 29-0			98	23.05
			221	65	190	82.74

การทดสอบจำนวน 100 รอบครั้งที่ 2(รอบที่คีที่สุดคือ รอบที่ 90)

สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-5-9-10-8-6-5-4-3-2-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-4-11-7-0-9-8-6-5-30-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 20-21-25-27-22-23-26-24-28- 29-2-0			98	23.30
		รวม	221	65	190	82.68

ตารางที่ 4.4 การทดสอบระดับที่ 2 จำนวน 100 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 100 รอบครั้งที่ 3 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 97)						
สายสั่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-16-12-27- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.58

การทดสอบจำนวน 100 รอบครั้งที่ 4 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 40)

สายสั่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-6-8-10-9-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-24-28-27-25-26-23-22-20- 21-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-30-5-6-8-9-10-7-11-4-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 21-20-22-23-26-25-27-28-24- 29-2-0			98	23.30
		รวม	221	65	190	82.69

ตารางที่ 4.4 การทดสอบระดับที่ 2 จำนวน 100 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 100 รอบครั้งที่ 5(จำนวนรอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 60)						
สายส่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 20-21-25-27-22-23-26-24-28- 29-2-0			98	23.30
		รวม	221	65	190	82.68

ตารางที่ 4.5 การทดสอบระดับที่ 3 จำนวน 150 รอบ

การทดสอบจำนวน 150 รอบครั้งที่ 1 (รอบที่คือสุดคือ รอบที่ 12)						
สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			d_1+d_2	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-6-8-10-9-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-24-28-27-25-26-23-22-20- 21-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 20-21-25-27-22-23-26-24-28- 29-2-0			98	23.30
		รวม	221	65	190	82.69

การทดสอบจำนวน 150 รอบครั้งที่ 2 (รอบที่คือสุดคือ รอบที่ 2)						
สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			d_1+d_2	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-23-22-24- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.58

ตารางที่ 4.5 การทดสอบระดับที่ 3 จำนวน 150 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 150 รอบครั้งที่ 3 (รอบที่ศึกษา รอบที่ 65)						
สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-10-9-8-6-5-4-3-2-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-4-11-7-10-9-8-6-5-30-3-1-0			94	18.17
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-27- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.68

การทดสอบจำนวน 150 รอบครั้งที่ 4 (รอบที่ศึกษา รอบที่ 47)

สายสั่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-5-9-10-6-8-4-3-2-1-0	119	25		18.13
2	1	0-29-24-28-27-25-26-23-22-20- 21-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-30-5-6-8-9-10-7-11-4-1-0			92	18.07
4	2	0-3-12-13-14-15-16-17-18-19- 21-20-22-23-26-25-27-28-24- 29-2-0			98	23.3
		รวม	221	65	190	82.75

ตารางที่ 4.5 การทดสอบระดับที่ 3 จำนวน 150 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 150 รอบครั้งที่ 5 (จำนวนรอบที่คีที่สุดคือ รอบที่ 124)						
สายสั่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-6-8-10-9-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-8-6-10-9-5-7-30-1-0			94	18.21
4	2	0-2-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-23-22-24- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.73

ตารางที่ 4.6 การทดสอบระดับที่ 4 จำนวน 200 รอบ

การทดสอบจำนวน 200 รอบครั้งที่ 1 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 165)						
สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-6-8-10-9-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-24-2-28-27-25-26-23-22- 20-21-19-18-17-16-15-14-13- 12-11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-10-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-27-12-13-14-15-16-17- 18-19-20-21-25-26-22-24-29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.59

การทดสอบจำนวน 200 รอบครั้งที่ 2 (รอบที่ดีที่สุดคือ รอบที่ 47)

สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-1-30-6-8-10-9-5-7-11-4-3-0			94	18.08
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-27- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.59

ตารางที่ 4.6 การทดสอบระดับที่ 4 จำนวน 200 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 200 รอบครั้งที่ 3 (รอบที่คี่ที่สุดคือ รอบที่ 124)						
สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-10-9-8-6-5-4-3-2-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		2 3.25
3	2	0-3-4-11-7-5-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-13-12-27-29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.58

การทดสอบจำนวน 200 รอบครั้งที่ 4 (รอบที่คี่ที่สุดคือ รอบที่ 140)

สายส่ง	รถคันที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะเวลา
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-9-10-8-6-5-7-30-1-0	119	25		18.07
2	1	0-29-27-28-24-22-23-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-10-9-8-6-5-1-0			92	18.07
4	2	0-30-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-27- 29-2-0			98	23.55
		รวม	221	65	190	82.94

ตารางที่ 4.6 การทดสอบระดับที่ 4 จำนวน 200 รอบ (ต่อ)

การทดสอบจำนวน 200 รอบครั้งที่ 5(จำนวนรอบที่คือที่สุดคือ รอบที่ 187)						
สายส่ง	รอบที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			$d_1 + d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-2-3-4-5-6-8-9-10-7-30-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-27-23-22-24-26-25-21- 20-19-18-17-16-15-14-13-12- 11-0	102	40		23.30
3	2	0-3-4-11-7-5-9-10-8-6-30-1-0			94	18.08
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-27- 29-0			96	23.20
		รวม	221	65	190	82.64

จากตารางที่ 4.3- 4.6 แสดงผลทดสอบทั้ง 4 ระดับจำนวน 50 รอบ 100 รอบ 150 รอบ 200 รอบ พนว่าระยะทางที่ได้จากการทดสอบต่ำสุดคือ 82.58 กิโลเมตร

ตารางที่ 4.7 ผลการจัดเส้นทางยานพาหนะด้วยวิธีชีวิริสติกตามนโยบายที่ 1

สายสั่ง	รถคัน ที่	การเดินทาง	ความจุ			ระยะทาง
			d_1 +	d_3	d_4	
1	1	0-30-7-10-9-8-6-5-4-3-2-1-0	119	25		18.06
2	1	0-29-28-24-26-23-22-27-25-21-20- 19-18-17-16-15-14-13-12-11-0	102	40		23.25
3	2	0-3-4-11-7-5-9-8-6-5-30-1-0			94	18.07
4	2	0-2-28-24-22-23-26-25-21-20-19-18- 17-16-15-13-12-27-29-0			96	23.20
			221	65	190	82.58

จากตารางที่ 4.7 แสดงผลการจัดเส้นทางสำหรับยานพาหนะบนสั่งนำ้าดื่มของโรงงานกรณีศึกษาด้วยวิธีชีวิริสติกตามนโยบายที่ 1 ซึ่งมีจำนวนลูกค้าที่จะต้องจัดส่งทั้งหมด 30 ราย รถบรรทุกสำหรับสั่งนำ้าจำนวน 2 คัน แต่ละคันสามารถส่งสินค้าได้ 2 รอบ จึงสมนดิได้ว่า รถเดินทางหนึ่งรอบให้เป็นรถหนึ่งคัน ตัวอย่างเช่น ถ้ากำหนดให้รถหนึ่งคันส่งสินค้าได้ไม่เกินวันละ 2 รอบ ดังนั้นในการหาคำตอบจึงสามารถกำหนดให้มีรถ 4 คันได้ ในการหาคำตอบนี้จะกำหนดให้มีจำนวนรอบของการส่งสินค้าได้สูงสุด 4 รอบ ความจุในการบรรทุกของรถแต่ละคันมีค่าสูงสุดของความจุของรถแต่ละคัน ความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน กระบวนการทำงานของชีวิริสติกแบ่งเป็น 2 ระยะคือ ระยะแรก เป็นการสร้างคำตอบเริ่มต้น (Initial solution phase) ซึ่งพิจารณาพื้นที่ของคำตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแข้งกับเงื่อนไข (Feasible solution) และปรับปรุงคุณภาพคำตอบ (Improvement solution phase) ในระยะที่สอง ผลการทดสอบพบว่าวิธีชีวิริสติกให้ผลลัพธ์อยู่ในระดับที่ดี สามารถลดระยะทางบนสั่งรวมจากเดิม 95.57 กิโลเมตรต่อวัน ลดลงเหลือ 82.58 กิโลเมตรต่อวัน การทดสอบชีวิริสติกตามนโยบายที่ 1 ผู้วิจัยพิจารณาความจุที่ได้จากการจัดเส้นทางที่ดีที่สุดที่ได้จากการคำนวณตามนโยบาย มาเปรียบเทียบกับความจุที่ได้จากการเก็บข้อมูลใหม่อีกครั้งจำนวน 2 วัน คือวันที่ 7 - 8 ธันวาคม 2553 ซึ่งหลังจากเก็บข้อมูลพบว่าจำนวนความต้องการสินค้าของลูกค้ามากกว่าเดิมตามตารางที่ 4.6 โดยเปรียบเทียบค่าน้ำมันเชื้อเพลิงของสายสั่งแต่ละเส้นทางแล้วคำนวณหาค่าโทน (Penalty cost) ซึ่งพิจารณาถึงค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการผิดพลาด

สินค้าไม่พอด้วยความต้องการ (Shortage cost) และกรณีที่สินค้าเกินความต้องการของลูกค้า (Overload cost) ค่าใช้จ่ายรวมที่เกิดขึ้นตามนโยบายดังตารางที่ 4.6

ตารางที่ 4.8 เมริบันเทียบค่าใช้จ่ายรวมจากผลการจัดเส้นทางตามนโยบายที่ 1 กับการเก็บข้อมูลใหม่

สาย ส่ง	ระยะ ทาง (กม.)	ค่า น้ำมัน (บาท)	ข้อมูลความชุ่มชื้น						จำนวนที่ แตกต่าง		ค่าโดย (บาท)		ค่าใช้จ่าย รวม (บาท)
			$d_1 + d_2$		d_3		d_4		S.t	O.v.			
			เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	ขาด	เกิน			
1	18.06	57.80	119	117	25	25			-	2	-	0.0088	57.8088
2	23.25	74.40	102	100	40	40			-	-	-	-	74.4088
3	18.07	57.82					94	92	-	2	-	0.0070	57.8207
4	23.20	74.24					96	96	-	-	-	-	74.24
รวม	82.58	264.24	221	217	65	65	190	188		4		0.0158	264.2783

สาย ส่ง	ระยะ ทาง (กม.)	ค่า น้ำมัน (บาท)	ข้อมูลความชุ่มชื้น						จำนวนที่ แตกต่าง		ค่าโดย (บาท)		ค่าใช้จ่าย รวม (บาท)
			$d_1 + d_2$		d_3		d_4		S.t	O.v.			
			เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	ขาด	เกิน			
1	18.06	57.80	119	116	25	24			-	5	-	0.0014	57.8014
2	23.25	74.40	102	100	40	39			-	3	-	0.0010	74.4010
3	18.07	57.82					94	93	-	1	-	0.0003	57.82035
4	23.20	74.24					96	95	-	1	-	0.0003	74.24035
รวม	82.58	264.24	221	216	65	63	190	188		10	-	0.0055	264.2631

จากตารางที่ 4.8 แสดงได้ว่าหลังจากการจัดเส้นทางยานพาหนะด้วยวิธี Hirsh-Stikle แล้ว นำไปเปรียบกับข้อมูลใหม่ของโรงงานกรณีศึกษา ผู้วิจัยได้กำหนดค่าคงที่นิยมของค่าใช้จ่ายจำนวน 2 ตำแหน่ง ในการสรุปทุกผลการทดสอบ เพื่อให้ง่ายต่อการบันทึกข้อมูล ผลการทดสอบพบว่า สามารถลดระยะเวลาเดิน 95.57 กิโลเมตรต่อวัน ลดลงเหลือ 82.58 กิโลเมตรต่อวันมีสายส่ง เกิดขึ้น 4 เส้นทาง และเมื่อพิจารณาถึงค่าโดย (Penalty cost) ที่เกิดขึ้นพบว่าวันที่ 7 ธันวาคม 2553 ผลลัพธ์ที่ได้มีค่าโดยเกิดขึ้น จำนวน 0.02 บาท สามารถลดค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจาก 280.60 บาทต่อวัน เหลือ 241.40 บาทต่อวัน ซึ่งลดลงจำนวน 39.18 บาทหรือคิดเป็น 14 % ของค่า

น้ำมันเชื้อเพลิง ส่วนวันที่ 8 ธันวาคม 2553 ผลลัพธ์ที่ได้มีค่าโดยเกิดขึ้นจำนวน 0.01 บาท สามารถลดค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจาก 280.60 บาทต่อวัน เหลือ 241.40 บาทต่อวัน ซึ่งลดลงจำนวน 39.19 บาทต่อวันหรือคิดเป็น 14 % ของค่าน้ำมันเชื้อเพลิง

4.3.2 นโยบายที่ 2 กำหนดจากการให้น้ำหนักของความต้องการต่ำสุดและความต้องการสูงสุดของลูกค้าแต่ละราย โดยนำข้อมูลที่เก็บรวบรวมมาจำนวน 1 เดือน ตามตารางที่ ก.1 มาคำนวณหาจำนวนสินค้าของลูกค้าแต่ละรายที่บรรทุกบนยานพาหนะ ตามสมการที่ 3.11 จากบทที่ 3 การทดสอบนี้ผู้วิจัยได้กำหนดน้ำหนักความต้องการสูงสุดของลูกค้า (μ) และน้ำหนักความต้องการต่ำสุดของลูกค้า ($1-\mu$) ออกเป็น 4 ระดับ รายละเอียดการคัดเกรดในตารางที่ 4.6

ตารางที่ 4.9 ระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุดและต่ำสุดของลูกค้า

ระดับน้ำหนักที่	น้ำหนักความต้องการสูงสุด (μ)	น้ำหนักความต้องการต่ำสุด ($1-\mu$)
1	0.2	0.8
2	0.4	0.6
3	0.6	0.4
4	0.8	0.2

กระบวนการทดสอบตัวแบบคณิตศาสตร์นี้ในแต่ละรอบการทดสอบของแต่ละระดับ ผู้วิจัยกำหนดจำนวนครั้งของการทดสอบออกเป็น 4 ระดับละ คือ 50 รอบ 100 รอบ 150 รอบ และ 200 รอบ และกำหนดแต่ละระดับจะทดสอบจำนวน 5 ครั้ง ตามน้ำหนัก ผลการทดสอบแสดงดังตารางที่ 4.7

ตารางที่ 4.10 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนัก การทดสอบระดับที่ 1 จำนวน 50 รอบ

จำนวน 50 รอบ ครั้งที่ 1				
ระดับน้ำหนัก	ระยะทาง(กม)	ความจุ		
		$d_1 + d_2$	d_3	d_4
$(\mu) = 0.2$	82.47	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.89	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.72	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.64	271	103	236
จำนวน 50 รอบ ครั้งที่ 2				
$(\mu) = 0.2$	82.60	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.87	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.49	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.54	271	103	236
จำนวน 50 รอบ ครั้งที่ 3				
$(\mu) = 0.2$	82.25	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.80	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.82	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.51	271	103	236
จำนวน 50 รอบ ครั้งที่ 4				
$(\mu) = 0.2$	82.54	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.58	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.41	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.39	271	103	236
จำนวน 50 รอบ ครั้งที่ 5				
$(\mu) = 0.2$	82.29	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.75	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.26	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.46	271	103	236

ตารางที่ 4.11 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนัก การทดสอบระดับที่ 2 จำนวน 100 รอบ

จำนวน 100 รอบ ครั้งที่ 1				
ระดับน้ำหนัก	ระยะทาง(กม)	ความจุ		
		$d_1 + d_2$	d_3	d_4
$(\mu) = 0.2$	82.78	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.64	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.84	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.84	271	103	236
จำนวน 100 รอบ ครั้งที่ 2				
$(\mu) = 0.2$	82.53	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.58	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.65	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.49	271	103	236
จำนวน 100 รอบ ครั้งที่ 3				
$(\mu) = 0.2$	82.25	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.82	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.62	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.54	271	103	236
จำนวน 100 รอบ ครั้งที่ 4				
$(\mu) = 0.2$	82.54	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.74	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.68	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.39	271	103	236
จำนวน 100 รอบ ครั้งที่ 5				
$(\mu) = 0.2$	82.29	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.59	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.84	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.58	271	103	236

ตารางที่ 4.12 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนัก การทดสอบระดับที่ 3 จำนวน 150 รอบ

จำนวน 150 รอบ ครั้งที่ 1				
ระดับน้ำหนัก	ระยะทาง(กม)	ความจุ		
		$d_1 + d_2$	d_3	d_4
$(\mu) = 0.2$	82.52	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.73	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.24	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.68	271	103	236
จำนวน 150 รอบ ครั้งที่ 2				
$(\mu) = 0.2$	82.30	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.69	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.52	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.49	271	103	236
จำนวน 150 รอบ ครั้งที่ 3				
$(\mu) = 0.2$	82.41	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.48	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.29	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.82	271	103	236
จำนวน 150 รอบ ครั้งที่ 4				
$(\mu) = 0.2$	82.54	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.73	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.58	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.56	271	103	236
จำนวน 150 รอบ ครั้งที่ 5				
$(\mu) = 0.2$	82.31	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.75	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.69	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.62	271	103	236

ตารางที่ 4.13 ผลการทดสอบตามระดับน้ำหนัก การทดสอบระดับที่ 4 จำนวน 200 รอบ

จำนวน 200 รอบ ครั้งที่ 1				
ระดับน้ำหนัก	ระยะทาง(กม)	ความจุ		
		$d_1 + d_2$	d_3	d_4
$(\mu) = 0.2$	82.22	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.80	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.65	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.52	271	103	236
จำนวน 200 รอบ ครั้งที่ 2				
$(\mu) = 0.2$	82.38	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.59	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.27	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.38	271	103	236
จำนวน 200 รอบ ครั้งที่ 3				
$(\mu) = 0.2$	82.37	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.87	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.79	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.42	271	103	236
จำนวน 200 รอบ ครั้งที่ 4				
$(\mu) = 0.2$	82.26	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.59	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	107.67	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.52	271	103	236
จำนวน 200 รอบ ครั้งที่ 5				
$(\mu) = 0.2$	82.51	176	53	167
$(\mu) = 0.4$	82.65	208	64	184
$(\mu) = 0.6$	108.10	236	82	212
$(\mu) = 0.8$	117.54	271	103	236

จากตารางที่ 4.11-4.13 ผลการทดสอบที่มีระยะทางต่ำสุดคือการทดสอบจำนวน 200 รอบ ทดสอบครั้งที่ 1 ได้ระยะทางต่ำที่สุดคือ 82.22 กิโลเมตร

ตารางที่ 4.14 ผลการจัดเส้นทางยานพาหนะคู่บวชชีชีวิสติกตามนโยบายที่ 2

สาย สี	รถตู้ ที่	การเดินทาง	ระยะ ทาง(กม.)	ความจุ			ระยะทาง
				d_1 $+ d_2$	d_3	d_4	
1	1	0-30-5-9-10-6-8-4-3-1-0	17.85	80	16		41.11
2	1	0-2-29-28-27-12-13-14-15- 16-17-18-19-20-21-25-26- 23-22-27-7-11-0	23.26	96	37		
3	2	0-30-5-9-10-6-8-4-3-1-0	17.85			67	41.11
4	2	0-2-29-28-27-12-13-14-15- 16-17-18-19-20-21-25-26- 23-22-27-7-11-0	23.26			100	
รวม			82.22	176	53	167	82.22

ตารางที่ 4.15 เปรียบเทียบค่าใช้จ่ายรวมจากผลการจัดเส้นทางตามนโยบายที่ 2 กับการเก็บข้อมูลใหม่

วันที่ 7 ธันวาคม 2553														
สาย ส่ง	ระยะ ทาง (กม.)	ค่า น้ำมัน (บาท)	ข้อมูลความจุ						จำนวนที่ แตกต่าง		ค่าโดย (บาท)		ค่าใช้จ่า รวม (บาท)	
			d_1+d_2		d_3		d_4							
			เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	ขาด	เกิน	S.t.	O.v.		
1	17.85	47.60	80	117	16	25	-	-	46	-	690	-	737.60	
2	23.26	62.03	96	100	37	40	-	-	7	-	105	-	167.03	
3	17.85	57.12	-	-	-	-	78	92	14	-	70	-	127.12	
4	23.26	74.43	-	-	-	-	98	96	2	-	10	-	84.43	
รวม	82.22	241.18	176	217	3	65	176	188	69	-	875		1,116.18	

วันที่ 8 ธันวาคม 2553														
สาย ส่ง	ระยะ ทาง (กม.)	ค่า น้ำมัน (บาท)	ข้อมูลความจุ						จำนวนที่ แตกต่าง		ค่าโดย (บาท)		ค่าใช้จ่า รวม (บาท)	
			d_1+d_2		d_3		d_4							
			เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	เดิน	ใหม่	ขาด	เกิน	S.t.	O.v.		
1	17.85	47.60	80	116	16	24	-	-	44	-	660	-	189.12	
2	23.26	62.03	96	100	37	39	-	-	6	-	90	-	92.43	
3	17.85	57.12	-	-	-	-	78	93	15	-	75	-	132.12	
4	23.26	74.43	-	-	-	-	98	95	3	-	15	-	89.43	
รวม	82.22	241.18	176	216	53	63	176	188			786		503.10	

การทดสอบชิวาริสติกตามนโยบายที่ 2 ผู้วิจัยจะนำผลลัพธ์ระยะทางรวมต่ำสุดที่ได้จากการทดสอบตามระดับน้ำหนักความต้องการทุกระดับมาคำนวณหาค่าโดย (Penalty cost) และวิเคราะห์เบื้องต้นการขนส่งของโรงงานน้ำดื่มน้ำแข็งลานทอง โดยผู้วิจัยเก็บข้อมูลอีกรอบ 2 วัน ตามภาคผนวก ข.1 จากนั้นคำนวณเบรียบเทียบค่าใช้จ่ายที่ได้ โดยพิจารณาถึงค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นจากการณ์การเกิดสินค้าไม่พอต่อความต้องการ (Shortage cost) และกรณีที่สินค้าเกินความต้องการของลูกค้า (Overload cost) ดังแสดงในตารางที่ 4.15

จากตารางที่ 4.15 แสดงผลการจัดเส้นทางยานพาหนะขนส่งน้ำดื่มน้ำแข็ง ของโรงงานกรณีศึกษาด้วยชิวาริสติกตามนโยบายที่ 2 ซึ่งมีจำนวนลูกค้าที่จะต้องจัดส่งทั้งหมด 30 ราย กระบวนการทำงานของชิวาริสติกแบ่งเป็น 2 ระยะคือ ระยะแรกเป็นการสร้างคำตอบเริ่มต้น (Initial solution phase) ซึ่งพิจารณาพื้นที่ของคำตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไข (Feasible solution)

และปรับปรุงคุณภาพคำตอบ (Improvement solution phase) ในระยะที่สอง ผู้วิจัยได้กำหนด
จุดกันนิมนองค่าใช้จ่ายจำนวน 2 ตำแหน่ง เพื่อให้จำกัดต่อการบันทึกข้อมูล ผลการทดสอบพบว่า การ
จัดเส้นทางค่าวิธีชีวิสติก มีค่าใช้จ่ายรวมค่าสุดซึ่งได้จากการคำนวณ 50 รอบ 100 รอบ 150 รอบ
และ 200 รอบ คำนวณระดับละ 5 ครั้ง ระดับความต้องการของลูกค้า (μ) = 0.2 ใน การทดสอบ
ระดับที่ 200 รอบครั้งที่ 1 คือได้ระยะทางรวมเท่ากับ 82.22 กิโลเมตร สามารถลดค่าใช้จ่ายจากน้ำมัน
เชื้อเพลิงจาก 8,418 บาทต่อเดือน ลดลงเหลือ 7,235.36 บาทต่อเดือน แต่มีค่าโดยที่สูงมาก เช่นวันที่
7 ธ.ค.54 มีค่าโดยที่สูงถึงวันละ 843 บาท หรือเดือนละ 25,290 บาท ซึ่งเป็นค่าใช้จ่ายที่สูงมากกว่า
ค่าใช้จ่ายที่ลดลงส่วนน้ำหนัก (μ) = 0.4 ที่มีระยะทางลดลงน้อยมากและยังมีสินค้าที่ขาด และมี
ค่าใช้จ่ายรวมมากกว่าค่าใช้จ่ายที่ลดลง ส่วน (μ) = 0.6 และ (μ) = 0.8 ต้องใช้รถเพิ่มอีก 1 คัน และมี
ระยะทางเพิ่มอีก 1 เส้นทาง ผู้วิจัยจึงเลือกนโยบายที่ 1 เพื่อใช้ในการจัดเส้นทางเดินรถต่อไป

4.4 สรุปผลการเปรียบเทียบการจัดเส้นทางยานพาหนะค่าวิธีชีวิสติกกับโรงงานกรณีศึกษา

การทดสอบประสิทธิภาพชีวิสติก ผู้วิจัยได้ทำการเปรียบเทียบผลกระทบจากการเดินทาง
ของเส้นทางการขนส่งที่ได้จากชีวิสติกกับระยะทางการเดินทางของเส้นทางการขนส่งของโรงงาน
กรณีศึกษา โดยกระบวนการทำงานของชีวิสติกที่นำเสนอนี้ทำการเขียนคำสั่งค่าวิปограм
Dev-C++ 4 และทดสอบบนคอมพิวเตอร์ส่วนตัว(Personal computer; PC) หน่วยประมวลผลกลาง
Pentium [R] 4 CPU 3.06 GHz หน่วยความจำ 256 MB และทำงานบนโปรแกรมระบบปฏิบัติการ
Windows XP โดยทำการทดสอบปัญหา ซึ่งโรงงานกรณีศึกษามีลูกค้าทั้งหมด 30 ราย รถบรรทุก
บรรทุกสำหรับขนส่งน้ำดื่ม- น้ำแข็ง จำนวน 2 คัน แต่ละคันสามารถส่งสินค้าได้หลายๆ รอบ จึง
สมนดิได้ว่า รถเดินทางหนึ่งรอบให้เป็นรถหนึ่งคัน ตัวอย่างเช่น ถ้ากำหนดให้รถหนึ่งคันส่งสินค้าได้
ไม่เกินวันละ 2 รอบ ดังนั้นในการหาคำตอบจึงสามารถกำหนดให้มีรถ 4 คัน ได้ ในการหาคำตอบนี้
จะกำหนดให้มีจำนวนรอบของการส่งสินค้าได้สูงสุด 4 รอบ ความจุในการบรรทุกของรถแต่ละคันมี
ค่าสูงสุดตามค่าความจุที่โรงงานกำหนด ความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่น่นอน ผลการ
ทดสอบพบว่าค่าใช้จ่ายที่เกิดขึ้นตามนโยบายที่ 1 (บรรทุกสินค้าตามความต้องการเฉลี่ยของลูกค้า)
ลดลงและมีค่าโดยที่สูงน้อยมากและเหมาะสมในการนำไปใช้ปรับเส้นทางการเดินรถต่อไป

บทที่ 5

สรุปผลและข้อเสนอแนะ

5.1 สรุปและอภิปรายผลการทดลอง

งานวิจัยฉบับนี้ทำการศึกษาและพัฒนาประยุกต์ใช้วิธี Greedy Randomized Adaptive Search Procedures; GRASP สำหรับแก้ปัญหาการจัดเส้นทางพานะขนส่ง ภายใต้เงื่อนไขความต้องการของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน ขนาดการบรรทุกจำกัด ในงานวิจัยนี้มุ่งเน้นการศึกษาและพัฒนาขั้นตอนวิธีทางคอมพิวเตอร์สำหรับการแก้ปัญหาดังกล่าวให้มีประสิทธิภาพของชิวาริสติกอยู่ในเกณฑ์ที่ดีและใช้ระยะเวลาประมาณผลที่เหมาะสม ซึ่งเปรียบเทียบผลที่ได้จากการจัดเส้นทางโดยวิธีชิวาริสติกกับการจัดเส้นทางแบบเดิมของโรงงานกรณีศึกษา โดยกระบวนการทำงานของชิวาริสติกที่นำเสนอนี้ทำการเขียนคำสั่งด้วยโปรแกรม Dev-C++ 4 และทดสอบบนคอมพิวเตอร์ส่วนตัว (Personal computer; PC) หน่วยประมวลผลกลาง Pentium [R]4 CPU 3.06 GHz หน่วยความจำ 256 MB และทำงานบนโปรแกรมระบบปฏิบัติการ Windows XP โดยทำการทดสอบปัญหากับโรงงานกรณีศึกษาซึ่งมีลูกค้าทั้งหมด 30 ราย รถบรรทุกบรรทุกสำหรับขนส่งน้ำจำนวน 2 คัน แต่ละคันสามารถส่งสินค้าได้หลายๆ รอบ จึงสมมติได้ว่า รถเดินทางหนึ่งรอบให้เป็นรถหนึ่งคัน ตัวอย่างเช่น ถ้ากำหนดให้รถหนึ่งคันส่งสินค้าได้ไม่เกินวันละ 4 รอบ ดังนั้นในการหาคำตอบจึงสามารถกำหนดให้มีรถ 4 คันได้ ในการหาคำตอบนี้จะกำหนดให้มีจำนวนรอบของการส่งสินค้าได้สูงสุด 4 รอบ ความจุในการบรรทุกของรถแต่ละคันมีค่าสูงสุดจำนวน ความต้องการสินค้าของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน กำหนดกรอบการหาคำตอบด้วยวิธี GRASP กระบวนการทำงานของชิวาริสติกแบ่งเป็น 2 ระยะคือ ระยะแรก เป็นการสร้างคำตอบเริ่มต้น (Initial solution phase) ซึ่งพิจารณาพื้นที่ของคำตอบที่เป็นไปได้ที่ไม่ขัดแย้งกับเงื่อนไข (Feasible solution) โดยใช้ชิวาริสติกการแทรก (Insertion heuristic) สร้างเส้นทางเริ่มต้น จากนั้นใช้ชิวาริสติก 2-opt ปรับปรุงเส้นทางและปรับปรุงคุณภาพคำตอบด้วยวิธีการข้ามตำแหน่งลูกค้า 1 ราย (One move operator) และวิธีการสลับเปลี่ยนตำแหน่งลูกค้า (Exchanges customer) ในระยะที่สอง ผลการวิจัยพบว่าควรเลือกนโยบายที่ 1 เพื่อใช้ในการปรับปรุงเส้นทางใหม่ เพราะมีค่าใช้จ่ายลดลง มากที่สุด เช่น สูงสุดเก็บข้อมูลใหม่ในวันที่ 7 และ 8 ธันวาคม 2553 พนบว่า วันที่ 7 ธันวาคม 2553 ผลลัพธ์ที่ได้มีค่าโดยเกิดขึ้นจำนวน 0.02 บาท สามารถลดค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจาก 280.60 บาทต่อวันเหลือ 241.40 บาทต่อวัน ซึ่งลดลงจำนวน 39.20 บาทต่อวัน ถ้าหากคิดเป็นเดือนจะมีค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจากเดือน 8,418 บาท ต่อเดือน เหลือ 7235.36 บาทต่อเดือน ลดลง 1,182.64 บาทต่อเดือน คิดเป็น 14 % ส่วนวันที่

8 ธันวาคม 2553 ผลลัพธ์ที่ได้มีค่าโดยเกิดขึ้นจำนวน 0.02 บาท สามารถลดค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมัน เชื้อเพลิงจาก 280.60 บาทต่อวัน เหลือ 241.40 บาทต่อวัน ซึ่งลดลงจำนวน 39.20 บาทต่อวัน ถ้าหาก คิดเป็นเดือนจะมีค่าใช้จ่ายจากค่าน้ำมันเชื้อเพลิงจากเดิม 8,418 บาทต่อเดือน ลดลงเหลือ 7,235.36 บาทต่อเดือน ลดลง 1,182.64 บาทต่อเดือน คิดเป็น 14 %

5.2 ข้อเสนอแนะและแนวทางของการวิจัยในอนาคต

สำหรับงานวิจัยที่ควรจะทำการศึกษาและพัฒนาสำหรับแก้ปัญหาการจัดเส้นทาง ยานพาหนะขนส่ง ภายใต้เงื่อนไขความต้องการของลูกค้าแต่ละรายไม่แน่นอน ในอนาคตควรจะ มุ่งเน้นทำการศึกษาในหัวข้อต่างๆ ดังนี้

5.2.1.1 การศึกษาถึงการลดต้นทุนเกี่ยวกับการขนส่งทั้งระบบโลจิสติกส์ เพื่อให้สามารถ ลดต้นทุนได้มากที่สุด

5.2.1.2 ใช้ชีวิสติกวิธีต่างๆ ที่ประสิทธิภาพสำหรับการจัดเส้นทางยานพาหนะขนส่ง เช่น วิธี Ant system, Genetic algorithm: GA เป็นต้น

5.2.1.3 ควรใช้เทคนิคการจำลองแบบปัญหา (Simulation) ในการแก้ปัญหา ซึ่งจะมีการ ทดสอบหลายอย่าง โดยทำการเปลี่ยนปริมาณสินค้าให้กับลูกค้าแต่ละราย

5.2.1.4 พิจารณาสร้างรูปแบบจำลองทางคณิตศาสตร์แบบหลายวัตถุประสงค์ (Multi objective functions) เพื่อให้สามารถใช้ค่าระยะทางและความต้องการสินค้าของลูกค้าที่มีความไม่ แน่นอน ในการจัดเส้นทางการขนส่ง ได้อย่างมีประสิทธิภาพ

เอกสารอ้างอิง

เอกสารอ้างอิง

การท่าเรือแห่งประเทศไทย. การบริหารด้านทุนเพื่อเพิ่มประสิทธิภาพการขนส่ง.

<http://www1.port.co.th/knowledge/logistics/logistics2.html>. 12 กรกฎาคม, 2550

กัญชลा สุดตาชาติ. (2550). “ไคนามิกโปรแกรมมิ่งสำหรับปัญหาการจัดเส้นทางการขนส่งที่ทำให้เวลาเฉลี่ยอยู่ในระบบน้อยที่สุด เมื่อเวลาพร้อมในการส่งสินค้าของลูกค้าไม่เท่ากัน”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ. โรงแรม Royal Phuket City จังหวัดภูเก็ต 24 - 26 ตุลาคม, 2550.

กฤษฎา จำรัส, ประวิทย์ วนิทยารojn และวีรพัฒน์ เศรษฐ์สมบูรณ์. (2546). การปรับปรุงประสิทธิภาพการขนส่งและกระจายสินค้าของวิสาหกิจอุตสาหกรรมขนาดกลางและขนาดย่อมในภาคตะวันออกเฉียงเหนือ (กรณีศึกษาโรงงานบนมีปั้งและเบเกอรี่).

วิทยานิพนธ์วิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต: มหาวิทยาลัยขอนแก่น.

กนกชนก สุทธิวathanกุพุฒิ, ศิริยา กมรสติต และจักรกฤษณ์ คงพัสดุรา. (2544). การจัดการโลจิสติกส์. กรุงเทพมหานคร : แมครอ-ชิลลินเตอร์เนชั่นแนด เอ็นเตอร์ไพรส์, อิงค์. ชตุรวิทย์ กล่อมใจขาว. (2545). การพัฒนาระบบช่วยการตัดสินใจของปัญหาการหาเส้นทางการเดินรถ กรณีศึกษา บริษัทขนส่งพัสดุ. วิทยานิพนธ์ปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต : มหาวิทยาลัยมหิดล.

เชญญา ชำนาญหล่อ และศุภชัย ปทุมนาภูล. (2546). การจัดสรรรถบรรทุกขนส่งอ้อยสำหรับเขตพื้นที่เพาะปลูกอ้อย เมื่อสามารถปรับเปลี่ยนปริมาณการตัดอ้อยในแต่ละเดือนได้.

วิทยานิพนธ์ปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต : มหาวิทยาลัยขอนแก่น.

ชัยชัย เพื่อกสามัญ และปวีณา เชาวลิตวงศ์. (2546). หัวริสติกสำหรับปัญหารือการเดินทางของพนักงานขายที่มีทั้งการรับและส่งมอบสินค้า. ภาควิชาวิศวกรรมอุตสาหการ คณะวิศวกรรมศาสตร์ : จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย.

ชัยยา นุรักษ์ฯ. (2541). การเส้นทางขนส่งขนในเขตกรุงเทพฯ และปริมณฑล. กรณีศึกษา : ห้าง โอ ซี ชัพพลาย. วิทยานิพนธ์ปริญญาวิศวกรรมการจัดการอุตสาหกรรมมหาบัณฑิต: สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าพระนครเหนือ.

ณกร อินทร์พุ่ง. (2548). การแก้ปัญหาการตัดสินใจในอุตสาหกรรมการขนส่งและโลจิสติกส์. กรุงเทพฯ : จีเอ็คเมืองชั้น.

เอกสารอ้างอิง (ต่อ)

ธีระศักดิ์ ชุมละอ้อ, เจริญชัย โภนพัตราภรณ์ และอัญญา จิระประยุกต์เลิศ. (2549). “วิธีอิหริสติกเพื่อ
ลดคืนทุนค่าขนส่งสำหรับรถที่มีความจุจำกัดในปัจจุหาการจัดเส้นทางการเดินรถแบบมี
กรอบเวลา” การประชุมวิชาการค้านการวิจัยดำเนินงาน. โรงแรมหอพักสี。
กรุงเทพฯ : 31 สิงหาคม - 1 กันยายน, 2549.

บุริน นิตเป็น และพงษ์ชัย จิตตะนัย. (2550). “การวางแผนการขนส่งอ้อยเข้าสู่โรงงานน้ำตาล
อย่างมีประสิทธิภาพ”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ. โรงแรม Royal
Phuket City จังหวัดภูเก็ต 24 - 26 ตุลาคม, 2550.

พงศ์พัฒน์ ໂຕครະกุล, ปวีณา เชาวลิตวงศ์ และวิภาวดี ธรรมภรณ์พิลักษณ์. (2547). “การค้นหา
คำตอบแบบอิหริสติกสำหรับปัจจุหาการจัดเส้นทางการขนส่งเวชภัณฑ์ในระบบการ
กระจายเวชภัณฑ์ของโรงพยาบาล”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ.
โรงแรมดวงตะวัน จังหวัดเชียงใหม่ 20 – 22 ตุลาคม, 2547.

วีรพัฒน์ เศรษฐ์สมบูรณ์, ศุภกฤษฎ์ ช่วยชูหนู และวิเรขา มีเหยน. (2547). “การหาเส้นทางและ
จำนวนยานยนต์ที่เหมาะสมเพื่อลดค่าใช้จ่ายน้ำมันเชื้อเพลิงในการขนส่งและกระจาย
สินค้า”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ. โรงแรมดวงตะวัน จังหวัด
เชียงใหม่ 20 – 22 ตุลาคม, 2547.

สิทธิศักดิ์ เตชะเมธีกุล และพรเทพ อนุสรณ์นิติสาร. (2549). “การประยุกต์ใช้คอมพิวเตอร์แบบ
คุ้นเคยในการค้นหาทาง”, การประชุมวิชาการค้านการวิจัยดำเนินงาน. โรงแรมหอพักสี。
แทวีร์ หลักสี กรุงเทพฯ 31 สิงหาคม - 1 กันยายน, 2549.

สุพรรณ สุคstanธี และคณะ. (2550). “วิธีอาณา尼คมนดและขั้นตอนการปรับปรุงคุณภาพคำตอบ
สำหรับปัจจุหาสถานที่ตั้งศูนย์กระจายสินค้าแบบหลายแห่งและการจัดเส้นทางการ
ขนส่ง”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ. โรงแรม Royal Phuket City
จังหวัดภูเก็ต 24 - 26 ตุลาคม, 2550.

สุพรรณ สุคstanธี และสมบัติ สินธุเชawan. (2549). “การประยุกต์วิธีการหาคำตอบโดยวิธี
อัลกอริทึมเชิงพันธุกรรม สำหรับปัจจุหาการเลือกสถานที่ตั้งศูนย์กระจายสินค้าในภาค
ธุรกิจการขนส่งและโลจิสติกส์”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ.
โรงแรมอินเตอร์คอนตinenตัล กรุงเทพฯ 17 - 19 ธันวาคม, 2549.

เอกสารอ้างอิง (ต่อ)

- สุรพงษ์ ศิริกุลวัฒนา. (2548). “การแก้ปัญหาการออกแบบเครื่องข่ายเพื่อความอัมมูลค่าด้วยวิธี GRASPW”, การประชุมวิชาการด้านการวิจัยดำเนินงาน. สถาบันบัณฑิตพัฒนบริหารศาสตร์ กรุงเทพฯ 1 - 2 กันยายน, 2548.
- อรรถพล สมุทคุปต์ และคณะกุต เล็กสกุล. (2547). “การจัดเส้นทางการขนส่งและกระจายสินค้า”, การประชุมวิชาการข่ายงานวิศวกรรมอุตสาหการ โรงเรียนคงตะวัน จังหวัดเชียงใหม่ 20 – 22 ตุลาคม, 2547.
- นิรันดร นามสมนุติ (2551). วิธีอัลกอริธึม GRASP สำหรับการแก้ปัญหาการจัดเส้นทางyanพาหนะ วิทยานิพนธ์ปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต : มหาวิทยาลัยอุบลราชธานี.
- Balas, E. and Christofides, N. (1981). “A restricted lagrangean approach to the traveling salesman problem”, Mathematical Programming. 21: 19 - 46.
- Bentley, J.L. (1992). “Fast algorithm for geometric traveling salesman problem”, ORSA Journal on computing. 4: 387 - 411.
- Bianchi, L. and et al. (2004). The 8th International Conference on Parallel Problem Solving from Nature (PPSN VIII) will be held in Birmingham. 18 - 22 September, 2004.
- Binato, S. and et al. (2002). A GRASP for job shop scheduling. Essays and surveys on Metaheuristics Kluwer Academic Publishers. pp. 58 - 79.
- Blasum, U. and Hochstattle, W. (2002). Application of the Branch and Cut Method to the Vehicle Routing Problem. Universitat zu Koln.
- Bodin, L. and Golden B. (1981). “Classification in vehicle routing and scheduling”, Network. 11: 97 - 108.
- Bodin, L. and et al. (1983). “Routing and Scheduling of Vehicles and Crews”, Computers & Operations Research. 10(2): 67 - 211.
- Boudia, M., Ould loully, M. and Prins, C. (2005). GRASP for the combined optimization of production and distribution. The sixth meta heuristics international conference. Vienna Austria 22 - 26 August, 2005.
- Braysy, O. (2001). “Genetic algorithm for the vehicle routing problem with time windows”, Special issue on Bioinformatics and Genetic algorithm.
http://en.cnki.com.cn/Article_en/CJFDTOTAL-JSJC200608076.htm. January, 2011.as

ເອກສາຣອ້າງອີງ (ຕ່ອ)

- Cano, J.R. and et al. (2002). A GRASP algorithm for clustering. IBERRAMIA 2002. 8th Ibero-American Conference on AI Seville Spain. 214 - 223.
- Clark, G. and Wright, J.W. (1964). "Scheduling of vehicle from a central depot to a number of delivery points", Operations Research. 12:568 - 581.
- Corbera'n, A., Marti, R. and Sanchis, J.M. (2002). "A GRASP heuristic for the mixed Chinese postman problem", European Journal of Operational Research. 142: 70 - 80.
- Cordeau, J. and Laporte, G. (2002). Tabu search heuristics for the vehicle routing problem. Canada research chair in distribution management and GREAD.
- Christofides, N. (1976). "The vehicle routing problem", RAIRO. 10: 55 - 70.
- _____. (1985). "Vehicle routing", Lawler, E.L. and et al. eds. The Traveling Salesman Problem. U.K: John Wiley and Sons Chichester.
- Dantzig, G.B. and Ramser, J.H. (1959) "The truck dispatching problem", Management Science. 6:80 - 91.
- Danusaputro, S., Lee, C. and Martin-Vega, L. (1990). "An Efficient Algorithm for Drilling Printed Circuit Boards", Computers and Industrial Engineering. 18: 145 - 151.
- Feo, T. and Resende ,M. (1995). "Greedy randomized adaptive search procedure", Journal of Global Optimization. 6: 109 - 133.
- Filipec, M., Skrlec, D. and Krajcar, S. (1998). " An efficient implementation of genetic algorithms for constrained vehicle routing problem". International conference. 3: 2231-2236.
- Fisher, M. L. (1994). "Optimal solution of vehicle routing problems using minimum K-Trees", Operations Research. 626 - 642.
- Gen, M. and Cheng, R. (1997). Genetic algorithms and engineering design. USA: John Wiley & Sons.
- Ghiani, G. and Laporte, G. (1999). "Euerian location problems", Networks. 34: 291-302.
- Gillett, B. and Miller, L. (1974). "A heuristic algorithm for vehicle dispatch problem", Operations Research. 22: 340 - 349.

เอกสารอ้างอิง (ต่อ)

- Golden, B., Magnanti, T. and Nguyen, H. (1977). "Implementing vehicle routing algorithm", Network. 7:113 - 148.
- Golden, B. and Stewart, W. (1985). Empirical Analysis of Heuristics. In The Traveling Salesman Problem. New York: Wiley-Interscience
- Holmes, R.A. and Parker, R.G. (1976). "A Vehicle scheduling procedure based upon saving and solution perturbation scheme", European Journal of Operation Research. 27: 83 - 92.
- Karahan, A., Demirel, T. and Demirel, N.C. (2006). "Comparing some method to solve stochastic vehicle routing problem", Proceedings of 5th International Symposium on Intelligent Manufacturing system. 29 - 31 May,
- Kontoravdis, G. and Bard, J. (1995). "A GRASP for the vehicle routing problem with time windows", ORSA Journal on computing. 7: 10 - 23.
- Laporte, G. and Louveaux, F.A. (1997). "Solving stochastic routing problem with the integer L-Shaped method", Les Cahiers du GERAD. 97 - 25.
- Laporte, G. and Nobert, Y. (1981). "An exact algorithm for minimizing routing and operating costs in depot location", European Journal of Operational Research. 6: 224 - 226.
- Laporte, G., Nobert, Y. and Arpin, D. (1986). "An exact algorithm for solving a capacitated location-routing problem", Annals of Operations Research. 6: 293 - 310.
- Laporte, G., Nobert, Y. and Pelletier, P., (1983). "Hamiltonian location problems", European Journal of Operational Research. 12:82-89.
- Laporte, G., Nobert, Y. and Taillefer, S. (1988). "Solving a family of multi-depot vehicle routing and location-routing problems", Transportation Science. 22: 161 - 172.
- Lawler, E.L. and et al. (1987). "The Traveling Salesman Problem ", UK: John Wiley & Sons.
- Levy, L. and Bodin, L. (1989). "The arc oriented location routing problem", INFOR 27: 74 - 94.
- Lin, S. (1965). "Computer solutions of the traveling salesman problem", The Bell System Technical Journal. 44(11): 2245 - 2269.

เอกสารอ้างอิง (ต่อ)

- Lin, S. and Kemighan, B. W. (1973). "An effective heuristic algorithm for the Traveling Salesman Problem", Operation Research. 21: 498 - 516.
- Osman, I. H. (1993a). "Vehicle Routing and Scheduling: Applications Algorithms and Developments", Proceedings of the International Conference on Industrial Logistics, Rennes, France.
- Pitakaso, R. and Sindhuchao, S. (2006). "GRASP with iterated local search heuristic for Capacitated P-median problem", Apiems.p.514-520. Bangkok: Intercontinental Hotel.
- Resende, M. (1995). "Computing approximate solutions of the maximum covering problem with GRASP", Journal of Heuristics. 4: 161 - 177.
- Resende, M. and Pitsoulis, L. (2001) "Greedy randomized adaptive search procedures", AT&T Labs Research Technical Report. www.htt://Resende.com.January,2011.as
- Resende, M. and Ribeiro, C. (2002). " Greedy randomized adaptive search procedures ", AT&T Labs Research Technical Report.www.htt://att en.htm.com . January, 2011.as
- _____. (2004). " Parallel greedy randomized adaptive search procedures", AT&T Labs Research Technical Report. www.htt://att labs.com January, 2011.as
- Rosenkrantz, D., Sterns, R.E. and Lewis, P.M. (1977). "An analysis of several heuristics for the traveling salesman problem", SIAM Journal on Computing. 6: 563 - 581.
- Sindhuchao, S. (2005). "A simulated annealing algorithm for an integrated inventory-routing problem", Prooceeding of IE Network National Conference, p.3-5. Bangkok Queen Sirikit National Convention Center.
- _____. (2005). "A heuristic for minimizing inventory and transportation costs of a multi-item inventory-routing system", Proceeding of the Operations Research Cooperaative Research Network in Thailand (OR-CRN). P.59-66. Bangkok.National Institute of Development Administration (NIDA).

เอกสารอ้างอิง (ต่อ)

- _____. (2006). "A Very Large Scale Neighborhood (VLSN) Search Algorithm for an Inventory-Routing Problem", Proceeding of the Operations Research Network of Thailand (OR-NET). P.169-176 .Bangkok. Louis'Taver Hotel.
- Sindhuchao, S. and et al. (2003). "A GRASP heuristic for an integrated inventory-routing problem", Proceeding of IE Network Conference. P.741-746. Chiang Mai : Duang Tawan Hotel.
- Sodsoon, S. and Sindhuchao, S. (2007). "A Max Min ant system for multi-depot routing problem", The International Conference on Operation Research and Supply Chain Management. Pp. 1165 - 1174.
- Tan, K.C., Lee, L.H. and Zhu, K.Q. (1999). "Heuristic methods for vehicle routing problem with time windows", Singapore : National University of Singapore.
- Thangiah, S.R., Nygard K.E. and Juell, P.L. (1990). "A genetic algorithm system for vehicle routing with time windows", IEEE Conference on Artificial Intelligence Application pp. 115 - 132.
- Thangiah, S.R. (1995). "Vehicle routing with time windows using Genetic algorithms", Applications Handbook of Genetic Algorithms: New Frontiers.
www.htt//Thangiah.com January, 2011.as

ภาคผนวก

ภาคผนวก ก

ข้อมูลความต้องการน้ำดื่ม น้ำแข็งของสูกค้า โรงงานน้ำดื่ม น้ำแข็ง ล้านทอง

ตารางที่ ก.1 ชี้แจงความต้องการหนี้เงินเดือน (d_1) ของลูกค้า โรงงานน้ำดื่ม นำไปใช้ดำเนินการ

ตารางที่ ก.2 ข้อมูลความต้องการผ่านเพิงมด (d_2)

เดือน ตุลาคม 2553

บัญชีความต้องการนำเข้าเพิ่มบด (d ,) เดือน ตุลาคม 2553

2

ตารางที่ 3 ข้อมูลความต้องการน้ำคิม 0.6 ลิตร (d_3) ของสูก้า โรงงานน้ำคิม สำเร็จดำเนินการ

ตารางที่ ก.4 ปัจจัยความต้องการนำเข้าเม็ดเงิน 20 พันตรี (d_4) ของจังหวัด โรงพยาบาล โรงพยาบาล นำเข้าเม็ดเงิน นำเข้าเม็ดเงินทอง

C26	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	1.96	2
C27	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4.06	4
C28	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2.03	2
C29	12	12	10	13	12	12	12	12	14	11	12	12	13	12	15	10	12	11.80
C30	2	2	2	2	1	1	3	4	5	2	2	1	1	2	2	2	2.06	2

ภาคผนวก ข

ข้อมูลความรู้ ตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ)

ตารางที่ ช.1 ความจุตามระดับนำหน้าหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_1

C 1					C 2					C 3				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	10	0.8	8	8	0.2	9	0.8	7	7	0.2	11	0.8	9	9
0.4	10	0.6	8	9	0.4	9	0.6	7	8	0.4	11	0.6	9	10
0.6	10	0.4	8	9	0.6	9	0.4	7	8	0.6	11	0.4	9	10
0.8	10	0.2	8	10	0.8	9	0.2	7	9	0.8	11	0.2	9	11
C 4					C 5					C 6				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	8	0.8	4	5	0.2	8	0.8	6	6	0.2	8	0.8	5	6
0.4	8	0.6	4	6	0.4	8	0.6	6	7	0.4	8	0.6	5	6
0.6	8	0.4	4	7	0.6	8	0.4	6	7	0.6	8	0.4	5	7
0.8	8	0.2	4	7	0.8	8	0.2	6	8	0.8	8	0.2	5	7
C 7					C 8					C 9				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	10	0.8	8	8	0.2	7	0.8	4	5	0.2	12	0.8	8	9
0.4	10	0.6	8	9	0.4	7	0.6	4	5	0.4	12	0.6	8	10
0.6	10	0.4	8	9	0.6	7	0.4	4	6	0.6	12	0.4	8	10
0.8	10	0.2	8	10	0.8	7	0.2	4	6	0.8	12	0.2	8	11
C 10					C 11					C 12				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	12	0.8	8	9	0.2	12	0.8	7	8	0.2	6	0.8	2	3
0.4	12	0.6	8	10	0.4	12	0.6	7	9	0.4	6	0.6	2	4
0.6	12	0.4	8	10	0.6	12	0.4	7	10	0.6	6	0.4	2	4
0.8	12	0.2	8	11	0.8	12	0.2	7	11	0.8	6	0.2	2	5

ตารางที่ ข.1 ความชุติมาระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ค่าสูดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_1

C 13					C 14					C 15				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	4	0.8	2	2
0.4	3	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1	0.4	4	0.6	2	3
0.6	3	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	4	0.4	2	3
0.8	3	0.2	1	3	0.8	2	0.2	1	2	0.8	4	0.2	2	4
C 16					C 17					C 18				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	4	0.8	2	2	0.2	6	0.8	4	4	0.2	3	0.8	1	1
0.4	4	0.6	2	3	0.4	6	0.6	4	5	0.4	3	0.6	1	2
0.6	4	0.4	2	3	0.6	6	0.4	4	5	0.6	3	0.4	1	2
0.8	4	0.2	2	4	0.8	6	0.2	4	6	0.8	3	0.2	1	3
C 19					C 20					C 21				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1
0.4	3	0.6	1	2	0.4	3	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1
0.6	3	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2
0.8	3	0.2	1	3	0.8	3	0.2	1	3	0.8	2	0.2	1	2
C 22					C 23					C 24				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1	0.2	4	0.8	1	2
0.4	2	0.6	1	1	0.4	3	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2
0.6	2	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2	0.6	4	0.4	1	3
0.8	2	0.2	1	2	0.8	3	0.2	1	3	0.8	4	0.2	1	4

ตารางที่ ข.1 ความชุติมาระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_1

C 25					C 26					C 27				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1
0.4	2	0.6	1	1	0.4	3	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1
0.6	2	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2
0.8	2	0.2	1	2	0.8	3	0.2	1	3	0.8	2	0.2	1	2
C 28					C 29					C 30				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1
0.4	3	0.6	1	2	0.4	3	0.6	1	2	0.4	3	0.6	1	2
0.6	3	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2
0.8	3	0.2	1	3	0.8	3	0.2	1	3	0.8	3	0.2	1	3

ตารางที่ ข.2 ความชุกามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_2

C 1					C 2					C 3				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	9	0.8	6	7	0.2	4	0.8	1	2	0.2	3	0.8	1	1
0.4	9	0.6	6	7	0.4	4	0.6	1	2	0.4	3	0.6	1	2
0.6	9	0.4	6	8	0.6	4	0.4	1	3	0.6	3	0.4	1	2
0.8	9	0.2	6	9	0.8	4	0.2	1	4	0.8	3	0.2	1	3
C 4					C 5					C 6				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	4	0.8	1	2	0.2	2	0.8	1	1
0.4	3	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1
0.6	3	0.4	1	2	0.6	4	0.4	1	3	0.6	2	0.4	1	2
0.8	3	0.2	1	3	0.8	4	0.2	1	4	0.8	2	0.2	1	2
C 7					C 8					C 9				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	6	0.8	4	4
0.4	2	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1	0.4	6	0.6	4	5
0.6	2	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	6	0.4	4	5
0.8	2	0.2	1	2	0.8	2	0.2	1	2	0.8	6	0.2	4	6
C 10					C 11					C 12				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	6	0.8	4	4	0.2	6	0.8	4	4	0.2	5	0.8	2	3
0.4	6	0.6	4	5	0.4	6	0.6	4	5	0.4	5	0.6	2	3
0.6	6	0.4	4	5	0.6	6	0.4	4	5	0.6	5	0.4	2	4
0.8	6	0.2	4	6	0.8	6	0.2	4	6	0.8	5	0.2	2	4

ตารางที่ ข.2 ความจุตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_2

C 13					C 14					C 15				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	12	0.8	9	10	0.2	12	0.8	8	9	0.2	2	0.8	1	1
0.4	12	0.6	9	10	0.4	12	0.6	8	10	0.4	2	0.6	1	1
0.6	12	0.4	9	11	0.6	12	0.4	8	10	0.6	2	0.4	1	2
0.8	12	0.2	9	11	0.8	12	0.2	8	11	0.8	2	0.2	1	2
C 16					C 17					C 18				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1
0.4	2	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1	0.4	3	0.6	1	2
0.6	2	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2
0.8	2	0.2	1	2	0.8	2	0.2	1	2	0.8	3	0.2	1	3
C 19					C 20					C 21				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	1	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1
0.4	3	0.6	1	2	0.4	1	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1
0.6	3	0.4	1	2	0.6	1	0.4	1	1	0.6	2	0.4	1	2
0.8	3	0.2	1	3	0.8	1	0.2	1	1	0.8	2	0.2	1	2
C 22					C 23					C 24				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	1	0.8	1	1
0.4	2	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1	0.4	1	0.6	1	1
0.6	2	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	1	0.4	1	1
0.8	2	0.2	1	2	0.8	2	0.2	1	2	0.8	1	0.2	1	1

ตารางที่ ข.2 ความจุตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ค่าสุคของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_2

C 25					C 26					C 27				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	4	0.8	2	2
0.4	2	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1	0.4	4	0.6	2	3
0.6	2	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	4	0.4	2	3
0.8	2	0.2	1	2	0.8	2	0.2	1	2	0.8	4	0.2	2	4
2C 28					C 29					C 30				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	3	3	0.2	2	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1
0.4	5	0.6	3	4	0.4	2	0.6	1	1	0.4	2	0.6	1	1
0.6	5	0.4	3	4	0.6	2	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2
0.8	5	0.2	3	5	0.8	2	0.2	1	2	0.8	2	0.2	1	2

ตารางที่ ข. 3 ความจุตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ค่าสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_3

C 1					C 2					C 3				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	5	0.8	2	3	0.2	7	0.8	4	5
0.4	3	0.6	1	2	0.4	5	0.6	2	3	0.4	7	0.6	4	6
0.6	3	0.4	1	2	0.6	5	0.4	2	4	0.6	7	0.4	4	6
0.8	3	0.2	1	3	0.8	5	0.2	2	4	0.8	7	0.2	4	6
C 4					C 5					C 6				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2
0.4	2	0.6	1	1	0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2
0.6	2	0.4	1	2	0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3
0.8	2	0.2	1	2	0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4
C 7					C 8					C 9				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	1	2	0.2	5	0.8	1	2	0.2	2	0.8	1	1
0.4	5	0.6	1	3	0.4	5	0.6	1	3	0.4	2	0.6	1	1
0.6	5	0.4	1	3	0.6	5	0.4	1	3	0.6	2	0.4	1	2
0.8	5	0.2	1	4	0.8	5	0.2	1	4	0.8	2	0.2	1	2
C 10					C 11					C 12				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	1	0.8	1	1	0.2	4	0.8	2	2
0.4	2	0.6	1	1	0.4	1	0.6	1	1	0.4	4	0.6	2	3
0.6	2	0.4	1	2	0.6	1	0.4	1	1	0.6	4	0.4	2	3
0.8	2	0.2	1	2	0.8	1	0.2	1	1	0.8	4	0.2	2	4

ตารางที่ ข.3 ความชุติมาระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_3

C 13					C 14					C 15				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	3	0.8	1	1	0.2	2	0.8	1	1	0.2	4	0.8	1	2
0.4	3	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1	0.4	4	0.6	1	2
0.6	3	0.4	1	2	0.6	2	0.4	1	2	0.6	4	0.4	1	3
0.8	3	0.2	1	3	0.8	2	0.2	1	2	0.8	4	0.2	1	4
C 16					C 17					C 18				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2
0.4	5	0.6	1	3	0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2
0.6	5	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3
0.8	5	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4
C 19					C 20					C 21				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2
0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2
0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3
0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4
C 22					C 23					C 24				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	2	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1	0.2	3	0.8	1	1
0.4	2	0.6	1	1	0.4	3	0.6	1	2	0.4	3	0.6	1	2
0.6	2	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2	0.6	3	0.4	1	2
0.8	2	0.2	1	2	0.8	3	0.2	1	3	0.8	3	0.2	1	3

ตารางที่ ข.3 ความจุตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_3

C 25					C 26					C 27				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2	0.2	5	0.8	1	2
0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2	0.4	5	0.6	1	3
0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3	0.6	5	0.4	1	3
0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4	0.8	5	0.2	1	4
2C 28					C 29					C 30				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2	0.2	2	0.8	1	1
0.4	5	0.6	1	3	0.4	4	0.6	1	2	0.4	2	0.6	1	1
0.6	5	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3	0.6	2	0.4	1	2
0.8	5	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4	0.8	2	0.2	1	2

ตารางที่ ข.4 ความจุตามระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_4

C 1					C 2					C 3				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	3	3	0.2	3	0.8	2	2	0.2	4	0.8	1	2
0.4	5	0.6	3	4	0.4	3	0.6	2	2	0.4	4	0.6	1	2
0.6	5	0.4	3	4	0.6	3	0.4	2	3	0.6	4	0.4	1	3
0.8	5	0.2	3	5	0.8	3	0.2	2	3	0.8	4	0.2	1	4
C 4					C 5					C 6				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	15	0.8	10	11	0.2	15	0.8	10	11	0.2	14	0.8	11	12
0.4	15	0.6	10	12	0.4	15	0.6	10	12	0.4	14	0.6	11	12
0.6	15	0.4	10	13	0.6	15	0.4	10	13	0.6	14	0.4	11	13
0.8	15	0.2	10	14	0.8	15	0.2	10	14	0.8	14	0.2	11	13
C 7					C 8					C 9				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	12	0.8	8	9	0.2	15	0.8	7	9	0.2	14	0.8	8	9
0.4	12	0.6	8	9	0.4	15	0.6	7	10	0.4	14	0.6	8	10
0.6	12	0.4	8	10	0.6	15	0.4	7	12	0.6	14	0.4	8	12
0.8	12	0.2	8	11	0.8	15	0.2	7	13	0.8	14	0.2	8	13
C 10					C 11					C 12				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	10	0.8	7	8	0.2	12	0.8	8	9	0.2	4	0.8	1	2
0.4	10	0.6	7	8	0.4	12	0.6	8	9	0.4	4	0.6	1	2
0.6	10	0.4	7	9	0.6	12	0.4	8	10	0.6	4	0.4	1	3
0.8	10	0.2	7	9	0.8	12	0.2	8	11	0.8	4	0.2	1	4

ตารางที่ ข.4 ความจุตามระดับหน้าแนกความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_4

C 13					C 14					C 15				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	9	0.8	3	4	0.2	7	0.8	1	2	0.2	8	0.8	5	6
0.4	9	0.6	3	5	0.4	7	0.6	1	3	0.4	8	0.6	5	6
0.6	9	0.4	3	7	0.6	7	0.4	1	5	0.6	8	0.4	5	7
0.8	9	0.2	3	8	0.8	7	0.2	1	6	0.8	8	0.2	5	7
C 16					C 17					C 18				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	9	0.8	5	6	0.2	8	0.8	4	5	0.2	7	0.8	3	4
0.4	9	0.6	5	7	0.4	8	0.6	4	6	0.4	7	0.6	3	5
0.6	9	0.4	5	7	0.6	8	0.4	4	6	0.6	7	0.4	3	5
0.8	9	0.2	5	8	0.8	8	0.2	4	7	0.8	7	0.2	3	6
C 19					C 20					C 21				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	8	0.8	3	4	0.2	9	0.8	1	3	0.2	12	0.8	7	8
0.4	8	0.6	3	5	0.4	9	0.6	1	4	0.4	12	0.6	7	9
0.6	8	0.4	3	6	0.6	9	0.4	1	6	0.6	12	0.4	7	10
0.8	8	0.2	3	7	0.8	9	0.2	1	7	0.8	12	0.2	7	11
C 22					C 23					C 24				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	5	0.8	1	2	0.2	5	0.8	1	2	0.2	14	0.8	11	12
0.4	5	0.6	1	3	0.4	5	0.6	1	3	0.4	14	0.6	11	12
0.6	5	0.4	1	3	0.6	5	0.4	1	3	0.6	14	0.4	11	13
0.8	5	0.2	1	4	0.8	5	0.2	1	4	0.8	14	0.2	11	13

ตารางที่ บ.4 ความถี่ความระดับน้ำหนักความต้องการสูงสุด-ต่ำสุดของลูกค้า (μ) สำหรับสินค้า d_4

C 25					C 26					C 27				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	4	0.8	1	2	0.2	4	0.8	1	2	0.2	6	0.8	3	4
0.4	4	0.6	1	2	0.4	4	0.6	1	2	0.4	6	0.6	3	4
0.6	4	0.4	1	3	0.6	4	0.4	1	3	0.6	6	0.4	3	5
0.8	4	0.2	1	4	0.8	4	0.2	1	4	0.8	6	0.2	3	5
2C 28					C 29					C 30				
μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i	μ	D_{\max}	$1-\mu$	D_{\min}	q_i
0.2	4	0.8	1	2	0.2	14	0.8	9	10	0.2	5	0.8	1	2
0.4	4	0.6	1	2	0.4	14	0.6	9	11	0.4	5	0.6	1	3
0.6	4	0.4	1	3	0.6	14	0.4	9	12	0.6	5	0.4	1	3
0.8	4	0.2	1	4	0.8	14	0.2	9	13	0.8	5	0.2	1	4

ภาคผนวก ค

ข้อมูลตารางเมตริกระยะทางระหว่างถูกค้าและโรงงาน

ແຜນງານພະຍານສ່ວນອຸປະກອດລະບຽບຮັງຈານ

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	ໄມ້ການຫຼັກ	
1	4.50	5.50	6.50	7.50	8.50	8.60	8.68	8.72	8.82	9.65	8.30	9.05	9.25	10.25	10.30	10.75	10.95	11.15	9.50	9.36	9.10	9.50	9.90	9.00	9.21	9.22	9.02	8.90	8.60	7.70 ຂັ້ນຕາມການກາ		
2	5.50	1.00	1.00	2.00	3.00	4.00	4.10	4.18	4.16	4.32	5.15	4.20	4.55	4.75	5.75	5.80	5.25	6.45	6.65	5.00	4.80	4.60	5.00	5.40	5.00	4.89	4.88	4.68	4.40	4.10	3.20 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ	
3	6.50	2.00	1.00	1.00	2.00	2.10	2.18	2.22	2.32	3.12	3.32	4.15	3.45	3.85	4.05	5.05	5.10	5.55	5.75	6.00	4.55	4.35	4.20	4.30	4.70	3.80	4.00	4.05	3.85	3.10	3.00	2.30 ດັກທີ່ກຳນົດ
4	7.50	3.00	2.00	1.00	1.00	1.10	1.18	1.22	1.32	2.15	0.90	1.30	1.50	2.50	3.50	3.55	4.25	4.55	4.75	3.98	3.78	3.58	3.70	4.10	3.65	3.85	3.95	3.75	3.10	3.00	1.30 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ	
5	8.50	4.00	3.00	2.00	1.00	0.10	0.18	0.22	0.32	1.15	0.20	0.70	0.90	1.90	1.95	2.65	2.95	3.15	1.35	1.15	0.95	1.10	1.40	0.80	0.90	0.91	0.71	0.60	0.50	0.50 ຖັນຕົກ		
6	8.60	4.10	3.10	2.10	1.10	0.10	0.80	0.12	0.30	0.39	0.30	0.55	0.75	1.75	1.80	2.50	2.80	3.25	1.45	1.25	1.05	1.00	1.45	0.55	0.75	0.76	0.50	0.50	0.40	0.60 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ		
7	8.68	4.18	3.18	2.18	1.18	0.18	0.80	0.42	0.50	0.59	0.21	0.46	0.66	1.66	1.71	2.35	2.55	3.00	1.00	1.15	0.90	0.85	1.30	0.30	0.70	0.71	0.40	0.40	0.30	0.60 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ		
8	8.72	4.16	3.22	2.22	1.22	0.22	0.12	0.42	0.35	0.45	0.40	0.45	0.65	1.65	1.70	2.34	2.54	1.99	1.29	1.44	0.89	0.84	1.40	0.80	0.80	0.81	0.50	0.50	0.40	0.80 ດັກທີ່ກຳນົດ		
9	8.82	4.32	3.32	2.32	1.32	0.32	0.30	0.50	0.35	0.10	0.70	0.75	0.95	1.95	2.00	2.64	2.84	3.29	2.59	1.44	1.19	1.14	1.70	1.10	1.10	1.11	0.80	0.80	0.80	0.70	1.00 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ	
10	9.65	5.15	4.15	3.15	2.15	1.15	0.39	0.59	0.45	0.10	0.80	0.85	1.05	2.05	2.10	2.74	2.94	3.39	2.69	1.54	1.29	1.24	1.80	1.20	1.20	1.20	0.90	0.90	0.90	0.80	1.10 ຂັ້ນຕີເກີດຕົກ	
11	8.30	4.20	3.45	1.90	0.90	0.20	0.30	0.21	0.40	0.70	0.80	0.35	0.55	1.55	1.60	2.24	2.44	2.69	0.95	0.97	0.85	1.25	0.65	0.70	0.80	0.55	0.40	0.30	0.60 ດັກທີ່ກຳນົດ			
12	9.05	4.55	3.85	2.30	1.30	0.70	0.55	0.46	0.45	0.75	0.85	0.35	0.20	1.20	1.25	1.89	2.04	1.85	1.05	0.85	0.75	1.35	0.75	0.60	0.61	0.25	0.70	0.60	0.90 ດັກທີ່ກຳນົດ			
13	9.25	4.75	4.05	2.50	1.50	0.90	0.75	0.65	0.95	10.50	0.55	0.20	1.00	1.05	1.80	2.10	2.35	0.65	0.90	0.70	1.25	1.65	0.90	0.60	0.59	0.45	0.70	0.75	1.20 ດັກທີ່ກຳນົດ			
14	10.25	5.75	5.05	3.50	2.50	1.90	1.75	1.66	1.65	1.95	2.05	1.55	1.20	1.00	0.20	0.95	1.25	1.50	1.45	1.70	1.90	1.90	2.10	1.90	1.55	1.50	1.60	1.80	1.75	2.10 ດັກທີ່ກຳນົດ		
15	10.30	5.80	5.10	3.55	2.55	1.95	1.80	1.71	1.70	2.00	2.10	1.60	1.25	1.05	0.20	0.75	1.05	1.30	1.25	1.50	1.70	1.90	2.30	2.05	1.90	1.85	1.50	1.70	1.80	2.20 ດັກທີ່ກຳນົດ		
16	10.75	6.25	5.25	3.25	2.65	2.50	2.35	2.34	2.64	2.74	2.24	1.89	1.80	0.95	0.75	0.30	0.55	0.95	1.20	1.40	1.50	1.90	1.05	1.40	1.35	1.60	1.90	2.00	2.60 ດັກທີ່ກຳນົດ			
17	10.95	6.45	5.75	3.55	2.95	2.80	2.55	2.54	2.84	2.94	2.44	2.04	2.10	1.25	1.05	0.30	0.20	0.80	1.05	1.25	1.35	1.75	1.55	1.35	1.40	1.60	1.80	1.90	2.50 ດັກທີ່ກຳນົດ			
18	11.15	6.55	6.00	4.75	3.75	3.15	3.25	3.00	1.99	3.29	3.39	2.69	1.85	2.35	1.50	1.03	0.55	0.20	1.05	1.25	1.40	1.65	2.05	1.75	1.55	1.60	1.80	2.00	1.90	2.20 ດັກທີ່ກຳນົດ		
19	9.50	5.00	4.55	3.98	2.98	1.35	1.45	1.00	1.29	2.59	2.69	0.95	1.05	0.65	1.45	1.25	0.95	0.80	1.05	0.35	0.60	1.00	0.70	0.50	0.55	0.75	0.95	1.05	1.85 ດັກທີ່ກຳນົດ			
20	9.36	4.30	4.35	3.78	2.98	1.15	1.25	1.15	1.14	1.44	1.54	0.97	0.85	0.90	1.70	1.50	1.20	1.05	1.25	0.20	0.15	0.25	0.65	0.35	0.40	0.50	0.80	0.85	1.50 ດັກທີ່ກຳນົດ			
21	9.10	4.60	4.20	3.58	2.58	0.95	1.05	0.90	0.89	1.19	1.29	0.85	0.75	0.70	1.90	1.70	1.40	1.25	1.40	0.35	0.15	0.50	0.90	0.40	0.20	0.25	0.45	0.60	0.65	1.45 ດັກທີ່ກຳນົດ		
22	9.50	5.00	4.30	3.70	2.70	1.10	1.00	0.85	0.84	1.14	1.24	0.85	0.95	1.25	1.90	1.90	1.50	1.35	1.65	0.60	0.25	0.50	0.40	0.40	0.65	0.70	1.50 ດັກທີ່ກຳນົດ					
23	9.90	5.40	4.70	4.10	2.10	1.40	1.45	1.30	1.80	1.25	1.65	2.10	2.30	1.90	1.75	2.05	1.00	0.65	0.90	0.40	0.80	1.05	0.10	0.35	0.50	0.55	1.35	2.5 ດັກທີ່ກຳນົດ				
24	9.00	5.00	3.80	3.65	2.65	0.80	0.55	0.30	0.80	1.10	1.20	0.65	0.75	0.90	1.90	2.05	1.05	1.55	1.75	0.70	0.65	0.40	0.40	0.30	0.10	0.45	0.25	1.10 ດັກທີ່ກຳນົດ				
25	9.21	4.89	4.00	3.85	2.85	0.90	0.75	0.70	0.80	1.10	1.20	0.70	0.60	0.60	1.55	1.90	1.40	1.35	1.55	0.50	0.35	0.20	0.65	1.05	0.50	0.05	0.20	0.35	0.40	1.20 ດັກທີ່ກຳນົດ		
26	9.22	4.88	4.05	3.95	2.95	0.91	0.76	0.71	0.81	1.11	1.20	0.80	0.61	0.59	1.50	1.85	1.35	1.40	1.60	0.55	0.40	0.25	0.70	0.10	0.05	0.20	0.45	0.50	1.30 ດັກທີ່ກຳນົດ			
27	9.02	4.68	3.85	3.75	2.75	0.71	0.50	0.40	0.50	0.80	0.90	0.55	0.25	0.45	1.60	1.50	1.60	1.60	1.80	0.75	0.50	0.45	0.35	0.45	0.20	0.20	0.25	0.30	1.10 ດັກທີ່ກຳນົດ			
28	8.90	4.40	3.10	3.10	2.10	0.60	0.50	0.40	0.50	0.80	0.90	0.40	0.70	0.70	1.80	1.70	1.90	1.80	2.00	0.95	0.80	0.60	0.65	0.50	0.25	0.35	0.45	0.25	0.25	0.85 ດັກທີ່ກຳນົດ		
29	8.60	4.10	3.00	2.00	0.50	0.40	0.40	0.70	0.80	0.30	0.60	0.75	1.75	1.80	2.00	1.90	2.10	1.05	0.85	0.65	0.70	0.55	0.30	0.40	0.50	0.30	0.25	0.80 ດັກທີ່ກຳນົດ				
30	7.70	3.20	2.30	1.30	0.30	0.50	0.60	0.60	0.60	1.00	1.10	0.60	0.90	1.20	2.10	2.20	2.60	2.50	2.90	1.85	1.50	1.35	1.10	1.20	1.30	1.10	0.85	0.80	0.80 ດັກທີ່ກຳນົດ			

ภาคผนวก ง
การจัดเส้นทางแบบเดินของโรงงานกรณีศึกษา

ตารางที่ ๔.๑ การจัดเส้นทางแบบเดิน โรงงานกรณีศึกษา

เส้นทางที่ ๑ รถคันที่ ๑ (ความจุ $d_1+d_2=120$ กระสอบ, $d_3=29$ ໂ Holden) ระยะทาง 24.56 กิโลเมตร

รหัสสกุลค้า	ชื่อร้านค้า/สถานที่
C0	Depot
C1	ร้านนาย ดี ดี
C2	ร้านค่อนมากmany
C3	ร้านปืนม่วงเค้อด
C4	ร้านค้าขันต่าง
C5	ร้านเจ๊ใหม่
C6	ร้านสมหมาย
C7	ร้านพันแสนน
C8	ร้านเดือนเพี้ย
C9	ร้านจุ๊ด
C10	ร้านหมูน้อย
C17	ร้านคำนาญล 1
C18	ร้านคำนาญล 2
C0	Depot

ตารางที่ ง.2 การจัดเส้นทางแบบเดินทางงานการศึกษา

เส้นทางที่ 2 รถคันที่ 1 (ความจุ $d_1 + d_2 = 101$ กระสอบ, $d_3 = 36$ โลล) ระยะทาง 22.75 กิโลเมตร

รหัสสถานที่	ชื่อร้านค้า/สถานที่
C0	Depot
C11	ร้าน กี๊ก 24 น.
C12	ร้านกาแฟ
C13	ร้านอิงอร
C14	ร้านหน้าบ้านคอนทับช้าง
C15	ร้านกองทุนบ้านคอนทับช้าง
C16	ร้านหน้าโรงเรียนบ้านคอนทับช้าง
C19	ร้านหน้าโรงพยาบาล
C20	บุณศalaหลักเมือง
C21	ร้านครั้งคระภูล
C22	ร้านเนื้อย่างเพชรลำพูน
C23	ร้าน สนง.การศึกษาเขต 2
C24	ร้านสิงโต
C25	ร้านประชานิยม
C26	ร้านมิตรสันพันธ์
C27	ร้านกองทุน ม.4
C28	ร้านมีกนาย
C29	ร้านพงษ์พันธ์
C30	ปืนบางจาก
C0	Depot

ตารางที่ ง.3 การจัดเส้นทางแบบเดิน โรงงานกรณีศึกษา

เส้นทางที่ 3 รถคันที่ 2 (ความจุ $d_4 = 100$ ถัง) ระยะทาง 24.46 กิโลเมตร

รหัสจุดค้า	ชื่อร้านค้า/สถานที่
C0	Depot
C1	ร้านนายดีดี
C2	ร้านคอนมากนาย
C3	ร้านปืนม่วงเดือด
C4	ร้านค้าขนส่ง
C5	ร้านเจ๊ใหม่
C6	ร้านสมหมาย
C7	ร้านพันแสบ
C8	ร้านเค่อนเพ็ญ
C9	ร้านจูดี
C10	ร้านหมูน้อย
C11	ร้านกุ๊ก 24 น.
C17	ร้านคำนาญล 1
C0	Depot

ตารางที่ ง.4 การจัดเส้นทางแบบเดิน โรงงานกรณีศึกษา

เส้นทางที่ 4 รถคันที่ 2 (ความจุ $d_4 = 90$ ถัง) ระยะทาง 23.80 กิโลเมตร

รหัสสู่ก้า	ชื่อร้านค้า/สถานที่
C0	Depot
C12	ร้านกาแฟ
C13	ร้านอิงอร
C14	ร้านหน้าบ้านคอนทับช้าง
C15	ร้านหน้าบ้านคอนทับช้าง
C16	ร้านหน้าโรงเรียนบ้านคอนทับช้าง
C18	ร้านคำนาญสูตร 2
C19	ร้านหน้าโรงพยาบาล
C20	มุมศาลาหลักเมือง
C21	ร้านครัวกระถุง
C22	ร้านเนื้อย่างเพชรลำพูน
C23	ร้าน สนง.การศึกษาเขต 2
C24	ร้านสิงโต
C25	ร้านประชานิยม
C26	ร้านมิตรสัมพันธ์
C27	ร้านกองทุน ม.4
C28	ร้านบิ๊กนาย
C29	ร้านพงษ์พันธ์
C30	ปั้มน้ำบางจาก
C0	Depot

ประวัติผู้วิจัย

ชื่อ	นายพิพัฒ์ชัย ชอบงาม
ประวัติการศึกษา	ปริญญาตรีครุศาสตรบัณฑิต ^(อุตสาหกรรมศิลป์) สถาบันราชภัฏกำแพงเพชร พ.ศ. 2535-2539
ประวัติการวิจัย	การสร้างเครื่องบด และผสมคินสำหรับผลิตเครื่องปืนคินแพ ปริญนานิพนธ์ สถาบันราชภัฏกำแพงเพชร 2539
ประวัติการทำงาน	อาจารย์ โรงเรียนเทคโนโลยีบริหารธุรกิจรักไทย เขมราฐ 2548- ปัจจุบัน จังหวัดอุบลราชธานี รองผู้อำนวยการฝ่ายกิจการนักเรียนนักศึกษา โรงเรียนเทคโนโลยีบริหารธุรกิจรักไทย เขมราฐ อำเภอเขมราฐ จังหวัดอุบลราชธานี
ตำแหน่งและสถานที่ทำงานปัจจุบัน	