

สำนักหอสมุด มหาวิทยาลัยบูรพา
ต.แสนสุข อ.เมือง จ.ชลบุรี 20131

รายงานวิจัยฉบับสมบูรณ์

เรื่อง

การแก้ปัญหาการวางแผนข้าย้ายแหล่งทำงานของโมบायล์เอเจนต์
ด้วยวิธีการเชิงพลวัต

Dynamic Problem Solving for Mobile Agent Migration Planning

โครงการวิจัยนี้ได้รับการสนับสนุนทุนวิจัย

จาก

สำนักงานคณะกรรมการวิจัยแห่งชาติ

ปีงบประมาณ พ.ศ. ๒๕๕๘

คณะกรรมการ

นายกฤษณะ ชินสาร	หัวหน้าโครงการวิจัย
นางสาวสุวรรณा รักมีขวัญ	ผู้ร่วมวิจัย
นางสาวสุนิสา ริมเจริญ	ผู้ร่วมวิจัย
นายภูลิศ กุลเกشم	ผู้ร่วมวิจัย
นางสาวเบญจกรรณ์ จันทรกองกุล	ผู้ร่วมวิจัย
นายเอกจิต แซลลิม	ผู้ช่วยวิจัย

เงื่อนไขการ

๖๐๑๖๗๐๑ ศูนย์วิจัย Knowledge and Smart Technology
คณบดีวิทยาการสารสนเทศ มหาวิทยาลัยบูรพา
๗ ก.ค. ๒๕๕๘

- ๖ ก.ค. ๒๕๕๘

354957

บทคัดย่อ

การแก้ปัญหาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ด้วยวิธีการเชิงพลวัต โดยมีจุดมุ่งหมายในการแก้ปัญหา คือ การหาเส้นทางการเคลื่อนที่ที่ทำให้โมบายล์ເອເຈນต์สามารถทำงานได้สำเร็จตามที่กำหนด โดยใช้ข้อมูลที่เกี่ยวข้องกับเครือข่ายเป็นปัจจัยในการตัดสินใจเคลื่อนย้ายโหนด เช่น ค่าเวลาที่ทำการย้ายการทำงานจากโหนดหนึ่งไปยังอีกโหนดหนึ่ง ค่าเวลาหน่วงที่เกิดขึ้น ณ โหนดใด ๆ ค่าความน่าจะเป็นของงานที่จะทำสำเร็จ เป็นต้น สำหรับการวัดประสิทธิภาพของเส้นทางที่เหมาะสมนั้น ได้แบ่งออกเป็น 2 ตอน โดยตอนที่ 1 จะใช้การวัดจากผลรวมของเวลาทั้งหมดในการเคลื่อนที่รวมถึงเวลาหน่วงที่เกิดขึ้น โดยมีเป้าหมายในการใช้เวลาให้น้อยที่สุด ผลการทดลองโดยการปรับปรุงขั้นตอนวิธีอ่านนิคมหมดในการย้ายการทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ซึ่งทำการทดลองกับเครือข่ายจำลองจำนวน 20 โหนด แสดงให้เห็นว่าขั้นตอนวิธีที่นำเสนอสามารถหาเส้นทางที่เหมาะสมใน การย้ายการทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ได้ผลดีขึ้น ส่วนในตอนที่ 2 จะใช้การวัดประสิทธิภาพการค้นหาเส้นทางจากการวิธีการค้นหาแบบบกดดูว่าแบบปรับปรุงในการวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ โดยใช้ชุดข้อมูลจากปัญหาการเดินทางของเซลล์แมนซึ่งเป็นปัญหา Graf เช่นเดียวกับปัญหาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ จากผลลัพธ์แสดงให้เห็นว่า วิธีการค้นหาแบบบกดดูว่าแบบปรับปรุงสามารถเพิ่มประสิทธิภาพการค้นหาเส้นทางได้ดีขึ้น ถึงแม้ว่าอาจจะยังไม่ใช่เวลาที่ดีที่สุด หรือเร็วที่สุด แต่ก็สามารถลดเวลาในการทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ลงได้ จากการศึกษาระบวนการย้ายการทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์พบว่า ยังมีอีกหลายปัจจัยที่มีผลต่อการย้ายการทำงาน เช่น ศักยภาพการทำงานของแต่ละโหนดที่อาจมีประสิทธิภาพที่แตกต่างกัน ซึ่งอาจส่งผลต่อเวลาที่ให้บริการ และปริมาณงาน ความหลากหลายของงานที่อาจมีผลต่อการเคลื่อนย้ายที่มีประสิทธิภาพ หรือ จำนวนสูงสุดของโหนดที่เหมาะสมในการเคลื่อนย้าย เป็นต้น ดังนั้นปัจจัยที่กล่าวถึงมานี้เป็นปัจจัยที่น่าสนใจ สำหรับการศึกษาในการตัดสินใจย้ายการทำงานของโมบายล์ເອເຈນต์ต่อไป

Abstract

Dynamic problem solving method for mobile agent migration planning has the objective to find a proper path that could make the mobile agents to accomplish their tasks on time. There is a number of network data that were taken into account in order to make decision to move each mobile agent. Such data are, for example, the time taken for moving from one node to another node, the time delay in each node and the probability of work completion. Performance evaluation for proper path selection has divided into 2 parts. The first one is to improve the total travel time of each feasible path which includes a time delay at each node. The target is to minimize the total time. The experiments are conducted using the modified Ant Colony Algorithm to simulate with 20 nodes network. The results show that the proposed method yields an improving result. The second one is to improve the search result by using Cuckoo Search Algorithm and testing with Travelling Salesman Problem dataset, which is also a graph problem as same as the migration planning problem. The results also show an improve performance. There are some other factors that can have a significant effect on mobile agent migration planning such as: the difference performance among nodes, the difference of jobs need to be accomplished and the maximum number of nodes that provide the best overall performance. These factors are interesting issues which shall be studied in the future work.

สารบัญ

บทที่ 1 บทนำ	1
1.1 ที่มาและความสำคัญของปัญหา	1
1.2 วัตถุประสงค์ของโครงการวิจัย	3
1.3 ขอบเขตของโครงการวิจัย	4
1.4 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ	4
1.5 ระยะเวลาทำการวิจัยและแผนการดำเนินงานตลอดโครงการวิจัย	5
บทที่ 2 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง	6
2.1 โมนายล์ເອເຈນຕີ	6
2.1.1 โครงสร้างการทำงาน	7
2.2 ขั้นตอนวิธีระบบอาณานิคมมด (Ant Colony Algorithm)	8
2.2.1 กฎการเปลี่ยนสถานะ (State Transition Rule)	9
2.2.2 กฎปรับเปลี่ยนพื้นที่ (Local Updating Rule)	10
2.2.3 กฎปรับพื้นที่ในวงกว้าง (Global Updating Rule)	10
2.3 ขั้นตอนวิธีต้นไม้การตัดสินใจ (Decision Tree Algorithm)	11
2.4 Support Vector Machines (SVM)	12
2.5 Cuckoo Search Algorithm (CS)	13
2.6 การทบทวนวรรณกรรม/สารสนเทศ (Information) ที่เกี่ยวข้อง	16
บทที่ 3 วิธีดำเนินการวิจัย	19
3.1 การศึกษาขั้นตอนวิธีอาณานิคมมด ต้นไม้ตัดสินใจ และซัพพอร์ตเกตเวย์แมชชีน	19
3.1.1 กระบวนการเก็บรวบรวมข้อมูล (Data Collection Process)	19
3.1.2 กระบวนการตัดสินใจ (Decision Making Process)	20
3.1.3 ขั้นตอนวิธีอาณานิคมมด (Ant Colony Algorithm)	21
3.1.4 การทำมิวเตชัน (Mutation Operation)	22
3.1.5 กระบวนการย้ายแหล่งทำงาน (Migration Process)	22
3.2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุกคามแบบปรับปรุง (Improved Migration Planning using Cuckoo Search Algorithm)	22
3.2.1 การออกแบบค่าตัดตอน	23
3.2.2 การตั้งหน้ารังใหม่	24
3.2.3 การทำลายไข่และสร้างไข่ใหม่	24

บทที่ 4 ผลการทดลอง.....	26
4.1 ผลการทดลองที่ 1 การศึกษาการวางแผนข่ายแหล่งทำงานของเมบায์ล์อเจนต์โดยใช้ ขั้นตอนวิธีอานานิคอมมด	26
4.1.1 การเก็บรวบรวมข้อมูล	26
4.1.2 กระบวนการตัดสินใจ (Decision Making Process).....	28
4.1.2.1 ขั้นตอนวิธีอานานิคอมมด (Ant Colony Algorithm)	28
4.2 ผลการทดลองที่ 2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนข่ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอน วิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่าแบบปรับปรุง.....	30
บทที่ 5 สรุปผลการทดลอง.....	43
5.1 สรุปผลการทดลอง.....	43
5.2 ปัญหาและข้อเสนอแนะ	44
5.3 งานที่จะทำต่อไปในอนาคต	44
บรรณานุกรม	45
ภาคผนวก ก	47
ภาคผนวก ข	54

บทที่ 1 บทนำ

1.1 ที่มาและความสำคัญของปัญหา

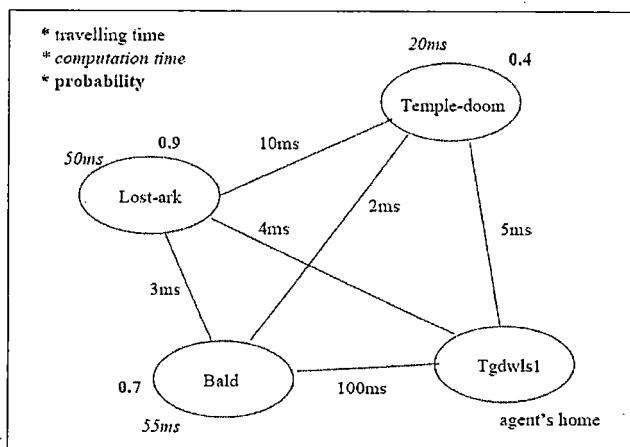
ปัจจุบันการติดต่อสื่อสารผ่านระบบเครือข่ายมีการใช้งานกันอย่างแพร่หลาย ไม่ว่าจะเป็นการติดต่อสื่อสารผ่านเครือข่ายอินเทอร์เน็ต หรือแม้แต่การสื่อสารภายในองค์กรก็ตาม ใน การใช้ทรัพยากร ต่างๆ ร่วมกันของหน่วยงานหรือองค์กรนั้น คอมพิวเตอร์ทุกเครื่องจะต้องเชื่อมต่อกันเป็นเครือข่ายซึ่งมี อยู่หลายรูปแบบ แต่ที่พบโดยส่วนใหญ่จะมีลักษณะเป็นแบบคลื่อนต์/เซิร์ฟเวอร์ (Client / Server) โดยที่เครื่องแม่ข่าย (Server) จะทำการแจกจ่ายหน้าที่การทำงาน การประมวลผล และข้อมูลให้กับ คอมพิวเตอร์แม่ข่ายด้วยกันเอง หรือคอมพิวเตอร์ลูกข่าย (Client) ซึ่งโครงสร้างการทำงานที่กล่าวมานี้ เป็นลักษณะการประมวลผลแบบรวมศูนย์ (Centralized Processing)

ในการประมวลผลแบบรวมศูนย์นั้น เป็นการประมวลผลโดยใช้คอมพิวเตอร์ขนาดใหญ่ทำหน้าที่ ทั้งการประมวลผลหลัก การเก็บและเรียกใช้ข้อมูล การควบคุมอุปกรณ์ต่างๆ ถูกดำเนินการด้วยไฮสต์ หลักเพียงเครื่องเดียวซึ่งต้องอาศัยคอมพิวเตอร์ที่มีประสิทธิภาพสูง และถ้าไฮสต์นั้นต้องรับภาระการ ทำงานมากขึ้น เช่น มีจำนวนผู้ใช้งานมากขึ้น หรือมีโปรแกรมทำงานพร้อมกันอยู่หลายโปรแกรมทำให้ เกิดความล่าช้าในการให้บริการ หรือเกิดปัญหาความคับคั่งของข้อมูลบนเครือข่ายได้ ดังนั้นการ ประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Computing) จึงเป็นรูปแบบที่ถูกนำมาใช้ในการแก้ปัญหา ดังกล่าว ซึ่งการประมวลผลแบบกระจายนี้ จะทำการแบ่งหน้าที่ในการประมวลผลให้กับคอมพิวเตอร์ทุก เครื่องที่เชื่อมต่ออยู่ในเครือข่าย จึงสามารถช่วยลดปัญหาของการประมวลผลแบบรวมศูนย์ได้

เทคโนโลยีโมบายล์เอเจนต์ (Mobile Agent) เป็นอีกรูปแบบการสื่อสารที่ได้รับความสนใจเป็น อย่างมากในปัจจุบัน เนื่องจากมีรูปแบบการประมวลผลแบบกระจาย โมบายล์เอเจนต์คือ โปรแกรมที่ สามารถย้ายการทำงาน (Migration) จากโนนดหนึ่งไปยังอีกโนนดหนึ่ง และยังคงทำงานต่อจากเดิมได้ (Ali et al., 2007) ซึ่งการย้ายการทำงานไปยังโนนที่มีข้อมูลที่ต้องการ จะช่วยลดแบนด์วิดท์ (Bandwidth) ของเครือข่ายลงได้ เพราะข้อมูลทั้งหมดจะถูกส่งเฉพาะโค้ดและสถานะของโมบายล์เอ เจนต์เท่านั้น นอกจากนั้นโมบายล์เอเจนต์ยังสามารถทำงานได้โดยที่คลื่อนต์ไม่จำเป็นต้องเชื่อมต่ออยู่ กับโนนที่โมบายล์เอเจนต์ย้ายไปทำงาน และยังสามารถกลับมาอยู่คลื่อนต์เดิมได้เมื่อไหร่ก็ได้ ซึ่งต้องมีการติดต่อกับเครื่องอื่นๆ ที่อยู่ในเครือข่าย ดังนั้นในการออกแบบการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ จำเป็นต้องมีการติดต่อกับ เครื่องอื่นๆ ที่อยู่ในเครือข่าย ดังนั้นในการออกแบบการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ การกำหนดเส้นทาง ให้กับโมบายล์เอเจนต์ในการประมวลผลไปยังโนนดต่างๆ จึงเป็นสิ่งสำคัญ เนื่องจากโมบายล์เอเจนต์จะ ได้ข้อมูลก่อนถูกส่งออกไปประมวลผล ซึ่งในการกำหนดเส้นทางเป็นส่วนหนึ่งของการวางแผนการย้าย การทำงาน โดยการกำหนดเส้นทางจะเป็นการกำหนดแบบคงที่ กล่าวคือโมบายล์เอเจนต์จะย้ายแหล่ง

ทำงานตามที่ถูกกำหนดไว้ล่วงหน้า หากขณะที่โมบайл์เอเจนต์ย้ายแหล่งทำงานเกิดปัญหาเกี่ยวกับเครือข่ายที่ไม่อ่าจคาดการณ์ได้ล่วงหน้า เช่น ปัญหาเครือข่ายถูกตัดขาด ปัญหาความคับคั่งของ การจราจรบนเครือข่าย เป็นต้น ซึ่งอาจส่งผลกระทบต่อการทำงานของโมบайл์เอเจนต์ได้ ดังนั้น โมบайл์เอเจนต์จึงจำเป็นต้องมีวิธีการตัดสินใจในการย้ายแหล่งทำงานบนสภาพแวดล้อมที่มีการเปลี่ยนแปลงตลอดเวลา ซึ่งประเด็นที่กล่าวมาหั้งหมวดจึงเป็นที่มาของการวิจัยนี้

ปัญหาที่นำเสนอในการวิจัยครั้งนี้เป็นปัญหาการหาเส้นทางของโมบайл์เอเจนต์ในการวางแผน ย้ายแหล่งทำงาน และเป็นปัญหาที่ประยุกต์มาจากแนวคิดของปัญหาการเดินทางของเซลล์แม่น (Traveling Salesman Problem : TSP) โดยมีข้อกำหนดว่า เซลล์แม่นไม่สามารถเดินย้อนกลับ เส้นทางเดิมได้ ซึ่งแตกต่างจากการกำหนดเส้นทางให้กับโมบайл์เอเจนต์ โมบайл์เอเจนต์สามารถเดินทางย้อนกลับผ่านเส้นทางเดิมได้ โดยการทำงานของโมบайл์เอเจนต์ โมบайл์เอเจนต์จะถูกส่งออกมาจากโหนดเริ่มต้นเพื่อทำงาน หากทำงานไม่สำเร็จจะต้องทำการย้ายแหล่งทำงานไปยังโหนดอื่น จนกว่าจะทำงานสำเร็จ หรือจนกว่าจะย้ายไปครบทุกโหนดจึงจะกลับไปโหนดเริ่มต้น โดยที่แต่ละโหนดจะถูกเข้าถึงเพียงครั้งเดียว โดยจุดมุ่งหมายของปัญหาการหาเส้นทางของโมบайл์เอเจนต์ คือ การหาเส้นทางการเคลื่อนที่ที่ทำให้โมบайл์เอเจนต์ทำงานได้สำเร็จตามที่กำหนด (Moizumi, 1998) ปัญหาดังกล่าวเรียกว่า (Traveling Agent Problem : TAP)



รูปที่ 0-1 ตัวอย่างของปัญหาระบบแผนของโมบайл์เอเจนต์ (Moizumi, 1998)

จากรูปแสดงตัวอย่างของการวางแผนของโมบайл์เอเจนต์ในการย้ายการทำงานซึ่งต้องอาศัยข้อมูลหรือปัจจัยต่างๆ จากรูป ประกอบด้วยโหนดการทำงานจำนวน 4 โหนด สมมติว่าโมบайл์เอเจนต์ถูกส่งออกไปทำงานจากโหนด Tgdwls1 โมบайл์เอเจนต์จะต้องมีการวางแผนในการย้ายการทำงานโดยอาศัยข้อมูลในการเดินทาง (Traveling Times) เวลาในการทำงานในแต่ละโหนด (Computation Time) ความน่าจะเป็นของงานที่สำเร็จ (Probability) ซึ่งเวลาที่ใช้ในการย้ายการทำงานของโมบайл์

เอเจนต์ทั้งหมดในเดินทาง (Tour) เช่น เวลาที่ย้ายการทำงานจาก Tgdwls1, Temple-doom, Lost-task, Bald ตามลำดับจะเรียกว่าเวลาที่คาดหวังรวม (Total Expected Time) (Moizumi, 1998) และในการทำงานบนเครือข่ายจริงของโมบายล์เอเจนต์นอกจากปัจจัยดังกล่าวแล้ว ยังมีปัจจัยอื่นที่มีผลต่อการย้ายการทำงานได้ ซึ่งโดยปกติโมบายล์เอเจนต์จะได้รับข้อมูล (Information) ก่อนออกไปทำงาน แต่หากเมื่อออกไปทำงานแล้วเกิดปัญหาเครือข่ายไม่สามารถให้บริการได้ หรือพบปัญหาที่ต้องเปลี่ยนเส้นทางกระหันหันอาจส่งผลกระทบต่อการทำงาน ดังนั้นจึงจำเป็นต้องมีการวางแผนที่ดีให้กับโมบายล์เอเจนต์

จากที่ได้กล่าวมาข้างต้นนั้น ผู้วิจัยได้แสดงให้เห็นถึงปัญหาของการหาเส้นทางของโมบายล์เอเจนต์ โดยข้อมูลที่นำมาพิจารณานั้นเป็นข้อมูลเกี่ยวกับเครือข่าย เช่น ค่าเวลาที่ทำการย้ายการทำงานจากโหนดหนึ่งไปยังอีกโหนดหนึ่ง ค่าเวลาหน่วงที่เกิดขึ้น ณ โหนดใด ๆ ค่าความน่าจะเป็นของงานที่จะทำสำเร็จ รวมไปถึงถึงปัจจัยอื่นๆ ที่มีผลต่อการตัดสินใจของโมบายล์เอเจนต์ และในการวัดประสิทธิภาพของเส้นทางที่เหมาะสมนั้น ใช้การวัดจากผลรวมของเวลาทั้งหมดในการเคลื่อนที่ซึ่งรวมเวลาหน่วงที่เกิดขึ้นด้วย โดยมีเป้าหมายที่ค่าต่ำสุด ซึ่งจะนำไปใช้ในการวางแผนการหาเส้นทางของโมบายล์เอเจนต์ที่เหมาะสม

1.2 วัตถุประสงค์ของโครงการวิจัย

- 1.2.1 การศึกษาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานโดยใช้ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมดแบบปรับปรุง
 1. เพื่อศึกษาตัววัดสำหรับการตัดสินใจในการย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์เอเจนต์
 2. เพื่อปรับปรุงขั้นตอนวิธีในการหาเส้นทางของโมบายล์เอเจนต์ในการแก้ปัญหาการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยปรับปรุงขั้นตอนวิธีอ่านนิคมด
 3. เพื่อให้ผู้ที่สนใจสามารถนำแนวความคิดที่นำเสนอ ไปศึกษาเพื่อทำการพัฒนาหรือประยุกต์ในงานวิจัยของตนเองต่อไป
- 1.2.2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดเหว่าแบบปรับปรุง
 1. เพื่อศึกษาและนำเสนอขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดเหว่าเพื่อประยุกต์ใช้ในการแก้ปัญหาการย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์เอเจนต์
 2. เพื่อปรับปรุงขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดเหว่า สำหรับนำไปใช้ในการวางแผนย้ายแหล่งทำงานให้โมบายล์เอเจนต์
 3. เพื่อให้ผู้ที่สนใจสามารถนำไปใช้ในการวางแผนย้ายแหล่งทำงานให้โมบายล์เอเจนต์

1.3 ขอบเขตของโครงการวิจัย

การวิจัยครั้งนี้มุ่งศึกษาและพัฒนาวิธีการทำสืบสานท่วงที่ตัววัดในการตัดสินใจเพื่อใช้ในการวางแผนการย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈັນ ໂດຍແປງการทดลองออกเป็น 2 กลุ่ม คือ กลุ่มที่ 1 การทดลองโดยใช้ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมดแบบปรับปรุง และกลุ่มที่ 2 การทดลองโดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดูเหว่าแบบปรับปรุง โดยมีขอบเขตดังต่อไปนี้

1.3.1 การศึกษาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานโดยใช้ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมดแบบปรับปรุง

1. เก็บรวบรวมข้อมูลที่ได้จากการทำงานของโมบายล์ເອເຈັນ ເຊັ່ນ ດ້ວຍຕຳຫຼາຍໃນການປະລາມພລ ດ້ວຍຕຳຫຼາຍປ່ວງ ດ້ວຍຕຳຫຼາຍນໍາຈະເປັນ ຮົມສິນປັຈຢ່ອນໆ ທີ່ເກີຍວ່າມີມູນຄຸນທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການວິເຄາະທີ່ປະກອບການພັ້ນນາແລ້ວປັບປຸງຂັ້ນຕອນວິທີໃນການຫາເສັ້ນທາງການຍ້າຍແລ່ງທຳມະນຸດໂທໄດ້ເກີຍ
2. ทำการสร้างโมบายล์ເອເຈັນທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການຫາເສັ້ນທາງການຍ້າຍແລ່ງທຳມະນຸດດ້ວຍວິທີອານານີຄົມດແບບປັບປຸງ
3. ทดสอบผลการทำงานของโมบายล์ເອເຈັນທີ່ຈຳລອງເກີຍ

1.3.2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดูเหว่าแบบปรับปรุง

1. เปรียบเทียบความคล้ายคลึงกันของข้อมูลของโมบายล์ເອເຈັນທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການເຕີນທາງຂອງເຊລັດແມ່ນສໍາຮັບການวางแผนย້າຍແລ່ງທຳມະນຸດ ມີລັກຂະນະເປັນກາຟສົມບູຣົນ
2. กำหนดการทำงานของโมบายล์ເອເຈັນທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການເຕີນທາງຂອງເຊລັດແມ່ນສໍາຮັບການຍ້າຍແລ່ງທຳມະນຸດ ໂດຍຕື່ມເຊື່ອງເຊີຣົບເວຼັກ
3. ทำการสร้างโมบายล์ເອເຈັນທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການຫາເສັ້ນທາງການຍ້າຍແລ່ງທຳມະນຸດດ້ວຍວິທີການค้นຫາแบบນกดูเหວ່າแบบປັບປຸງ
4. ทดสอบผลการทำงานດ້ວຍข้อมูลทดสอบจากປົງທາງເຕີນທາງຂອງເຊລັດແມ່ນ ໂດຍມີທັງໝາດ 4 ຊຸດ ໄດ້ແກ່ p01, gr17, fri26 ແລະ dantzig42 ໂດຍແຕ່ລະຊຸດມີຈຳນວນໂທນັດທັງໝາດ 15, 17, 26 ແລະ 42 ໂທນັດ ຕາມລຳດັບ ໂດຍປະເທິດວ່າມີຜົນໄວ້

1.4 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ

1. ໄດ້ຂັ້ນຕອນວິທີການຫາເສັ້ນທາງທີ່ເປັນໄປໄດ້ ເພື່ອນຳໄປໃນການวางแผนการຍ້າຍແລ່ງທຳມະນຸດຂອງโมຍາລ්ເອເຈັນ ໂດຍອາຫັນເຫັນວ່າມີການຈັດກຸ່ມຂໍ້ມູນ ແລະ ພັດທະນາທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການຈັດກຸ່ມຂໍ້ມູນ ແລະ ປັດທະນາທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການຈັດກຸ່ມຂໍ້ມູນ
2. ສາມາດນຳແນວຄິດໄປພັ້ນນາຮບບານບນເຄື່ອງຫ່າຍ ແລະ ວຳວິດພັດທະນາທີ່ໄດ້ປັບປຸງໃນການຈັດກຸ່ມຂໍ້ມູນ
3. ຂັ້ນຕອນວິທີທີ່ນຳເສັນອະຈານສາມາດໃຫ້ເປັນຕົ້ນແບບໃນການສຶກສາຂັ້ນສູງຕ່ອງໄປ

1.5 ระยะเวลาทำการวิจัยและแผนการดำเนินงานตลอดโครงการวิจัย

ดำเนินการวิจัยแบบ 2 ปีต่อเนื่อง (ปีงบประมาณ 2554-2555)

แผนการดำเนินงานปีที่ 1 (ปีงบประมาณ 2554-2555)

แผนการดำเนินงานวิจัย	เดือนที่											
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
การจัดเตรียมเครื่องมือ อุปกรณ์และวัสดุวิจัย	→											
การศึกษาการทำงานของโมบายล์ເອເຈັນຕໍ່ รวมถึง การเก็บรวบรวมข้อมูลที่ใช้						→						
การจัดทำรายงานความก้าวหน้าครั้งที่ 1									→			
วิเคราะห์ ข้อมูล ศึกษาขั้นตอนวิธีในการวางแผนการ ย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈັນ										→		
การจัดทำรายงานความก้าวหน้าครั้งที่ 2												→

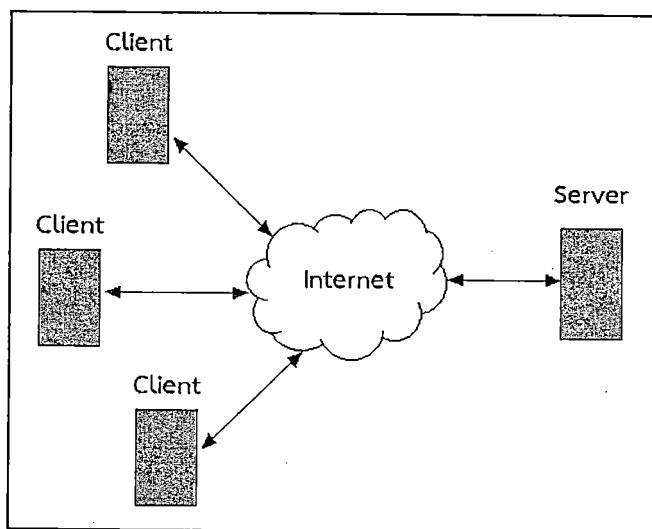
แผนการดำเนินงานปีที่ 2 (ปีงบประมาณ 2555-2556)

แผนการดำเนินงานวิจัย	เดือนที่											
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
นำข้อมูลที่ได้จากการศึกษามาใช้ในการวางแผนย้าย แหล่งทำงานของโมบายล์ເອເຈັນ						→						
การจัดทำรายงานความก้าวหน้าครั้งที่ 3								→				
พัฒนา ทดสอบ ปรับปรุงแก้ไข									→			
จัดส่งรายงาน										→		→

บทที่ 2 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

2.1 โมบายล์แอปพลิเคชัน

การประมวลผลแบบรวมศูนย์ (Centralized Processing) (รูปที่ 2-1) เป็นการประมวลผลโดยใช้คอมพิวเตอร์ขนาดใหญ่ทำหน้าที่ทั้งเพื่อการประมวลผลหลัก การเก็บและเรียกใช้ข้อมูล การควบคุม อุปกรณ์ต่างๆ ถูกดำเนินการด้วยเซิร์ฟเวอร์หลักเพียงเครื่องเดียวซึ่งต้องอาศัยคอมพิวเตอร์ที่มีประสิทธิภาพสูง และถ้าเซิร์ฟเวอร์นั้นต้องรับภาระการทำงานมากขึ้น เช่น มีจำนวนผู้ใช้งานมากขึ้น หรือมีโปรแกรมทำงานพร้อมกันอยู่หลายໂປຣແກຣມทำให้เกิดความล่าช้าในการให้บริการ หรือเกิดปัญหา ความคับคั่งของข้อมูลบนเครือข่ายได้ ดังนั้นการประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Processing) จึงเป็นรูปแบบที่ถูกนำมาใช้ในการแก้ปัญหาดังกล่าว



รูปที่ 2-1 การประมวลผลแบบศูนย์รวม (Centralized Processing)

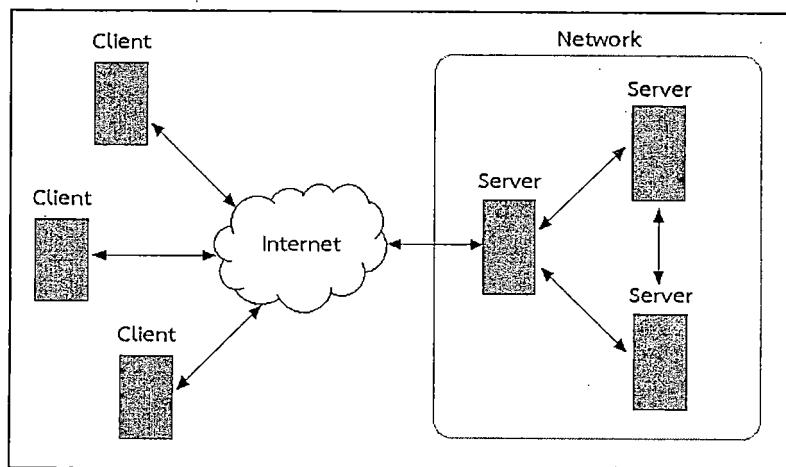
นิยามของโมบายล์แอปพลิเคชัน

แอปพลิเคชันมีคำนิยามไว้ว่า “ความหมายด้วยกัน เช่น

Wooldridge (1997) ได้ให้คำนิยามว่า “แอปพลิเคชันเป็นโปรแกรมที่สมบูรณ์ในตัวเอง โดยรวมเอา การควบคุมการตัดสินใจเกี่ยวกับการกระทำ โดยดูจากวัตถุประสงค์ ซึ่งมีพื้นฐานอยู่บนสิ่งแวดล้อมของ ตนเอง”

Jennings และ Wooldridge (1995) ได้ให้คำนิยามว่า “เอเจนต์เป็นระบบคอมพิวเตอร์ที่ถูกห่อหุ้ม ซึ่งหมายความว่า “มีความสามารถในการทำงานอย่างมีความยืดหยุ่น และการกระทำที่เป็นแบบอัตโนมัติต่อสิ่งแวดล้อม ซึ่งได้มาจากการออกแบบ”

เทคโนโลยีโมบายล์เอเจนต์เป็นอีกรูปแบบการสื่อสารที่ได้รับความสนใจเป็นอย่างมากในปัจจุบัน เป็นหนึ่งในรูปแบบการประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Processing) (ในรูปที่ 2-2) โมบายล์เอเจนต์ คือ โปรแกรมที่สามารถย้ายการทำงานจากเซิร์ฟเวอร์หนึ่งไปยังอีกเซิร์ฟเวอร์หนึ่ง และยังคงทำงานต่อจากเดิมได้ ซึ่งการย้ายการทำงานไปยังเซิร์ฟเวอร์ที่มีข้อมูลที่ต้องการ จะช่วยลดแบนด์วิดท์ของเครือข่ายลงได้ เพราะจะถูกส่งเฉพาะโค้ด สถานะ และข้อมูลของโมบายล์เอเจนต์เท่านั้น นอกเหนือนั้นโมบายล์เอเจนต์ยังสามารถทำงานได้โดยที่ไม่ต้องเชื่อมต่ออยู่กับเซิร์ฟเวอร์ที่โมบายล์เอเจนต์ย้ายไปทำงาน และยังสามารถกลับมาอยู่กับเซิร์ฟเวอร์เดิมได้เมื่อไม่ต้องเข้าสู่เครือข่ายอีกครั้ง



รูปที่ 2-2 การประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Processing)

2.1.1 โครงสร้างการทำงาน

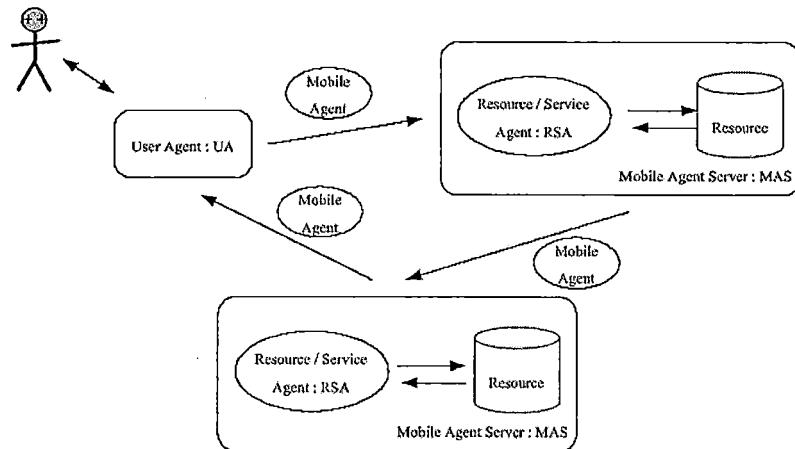
โครงสร้างการทำงานของโมบายล์เอเจนต์โดยทั่วไปแบ่งออกเป็น 4 ส่วน ดังแสดงในรูปที่ 2-3 โดยมีรายละเอียดดังต่อไปนี้

User Agent (UA) ทำหน้าที่เป็นตัวกลางในการติดต่อระหว่างผู้ใช้บริการกับตัวโมบายล์เอเจนต์ โดยเริ่มต้นการทำงานผู้ใช้บริการจะกำหนดลักษณะของข้อมูล และที่ต้องการให้กับ UA และสร้างตัวโมบายล์เอเจนต์ขึ้นมาเพื่อให้สอดคล้องกับสิ่งที่ผู้ใช้บริการต้องการแล้วส่งโมบายล์เอเจนต์ไป ประมวลผลยังเซิร์ฟเวอร์ต่างๆ เพื่อให้ได้ข้อมูลที่ต้องการ เมื่อเสร็จสิ้นการประมวลผลแล้วโมบายล์เอเจนต์จะกลับมายัง UA โดย UA จะแปลงข้อมูลที่ได้จากโมบายล์เอเจนต์ให้เป็นรูปแบบที่ผู้ใช้บริการต้องการอีกครั้งหนึ่ง

Mobile Agent Server (MAS) ทำหน้าที่เป็นตัวกลางในการติดต่อระหว่างโมบายล์เอเจนต์ และ RSA (Service/Resource Agent) โดยหน้าที่สำคัญคือกำหนดสภาวะแวดล้อมต่างๆ ที่เหมาะสม สำหรับการประมวลผลให้กับโมบายล์เอเจนต์ เพื่อให้โมบายล์เอเจนต์ได้ใช้ทรัพยากรที่มีได้อย่างคุ้มค่า และเพื่อให้สามารถทำงานร่วมกับ RSA ได้อย่างมีประสิทธิภาพ

Service/Resource Agent (RSA) เป็นส่วนที่ทำหน้าที่ในการเข้าถึงข้อมูลที่ต้องการในการประมวลผลของโมบายล์เอเจนต์ ซึ่งส่วนใหญ่คือฐานข้อมูลนั้นเอง โดยจะทำงานควบคู่กับ MAS

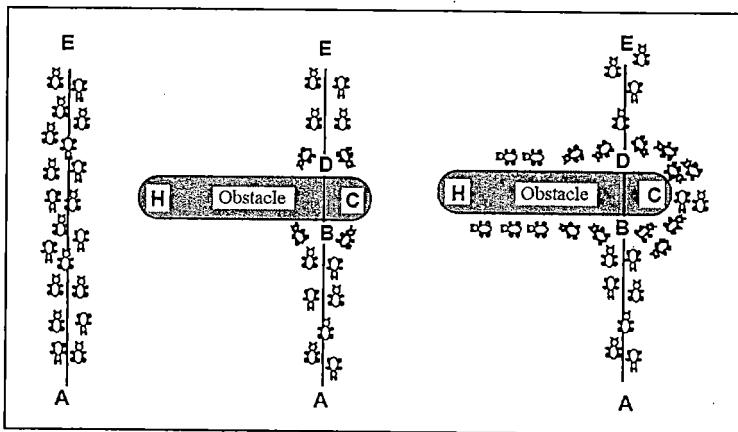
Mobile Agent (MA) โมบายล์เอเจนต์เป็นโค้ดที่ถูกสร้างขึ้นโดยผู้ใช้บริการเพื่อไปประมวลผลที่เซิร์ฟเวอร์ แล้วส่งข้อมูลที่ได้กลับไปยังผู้ใช้บริการ



รูปที่ 2-3 โครงสร้างการทำงานของโมบายล์เอเจนต์

2.2 ขั้นตอนวิธีระบบอาหารานิคมมด (Ant Colony Algorithm)

ขั้นตอนวิธีอาหารานิคมมดเป็นที่นิยมในปัจจุบัน ซึ่งได้รับแรงบันดาลใจมากจากธรรมชาติ โดยการศึกษาพฤติกรรมการหาอาหารของแมลง (Dorigo et al., 1997; Bonabeau et al., 1999) โดยทำการศึกษาพฤติกรรมของมด เริ่มต้นมดจะเดินทางไปยังแหล่งอาหาร เมื่อพบแหล่งอาหาร มดจะขนอาหารกลับรังของมัน ในขณะเดียวกันมดจะทิ้งฟีโรโมน (Pheromone) ไว้ตามทาง เพื่อให้มดตัวอื่นเดินตามเส้นทางที่ไปถึงยังแหล่งอาหาร มดตัวอื่นจะตัดสินใจเลือกเส้นทางที่มีฟีโรโมนทิ้งไว้ หากเส้นทางได้เป็นเส้นทางที่ดี มดจะยิ่งเดินทางไปที่เส้นทางนั้นมากที่สุด ทำให้ฟีโรโมนของเส้นทางนั้นมีความหนาแน่นมากขึ้น และเส้นทางที่มดเดินทางน้อยหรือไม่มีมดเดินทางเลย จะทำให้ฟีโรโมนระเหยไป จนทำให้เส้นทางที่มีฟีโรโมนหนาแน่นกลایเป็นเส้นทางที่ดีที่สุดไป ดังรูปที่ 2-4 แต่ในขณะเดียวกัน ก็ยังมีมดบางตัวเลือกที่จะเดินไปยังเส้นทางใหม่เพื่อที่ว่าอาจจะได้เส้นทางที่ดีกว่าเก่า



รูปที่ 2-4 พฤติกรรมในการหาอาหารของมด

ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดจุดประสงค์ในการค้นหาฟีโรโมนที่เหมาะสมในแต่ละเส้นทาง เพื่อนำฟีโรโมนที่ได้มาใช้ในการตัดสินใจเลือกเส้นทาง ในทางปฏิบัติของขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมด มดจะคำนวณหาเส้นทางไปที่ละหนอด การตัดสินใจเลือกหนอดถัดไปจะขึ้นอยู่กับความน่าจะเป็นของแต่ละเส้นทาง ซึ่งสามารถคำนวณได้จากการเปลี่ยนสถานะ และจะมีการปรับฟีโรโมนของเส้นทางที่มดเดินผ่านทุกครั้ง ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดประกอบด้วย 3 ส่วนหลัก ได้แก่ กฎการเปลี่ยนสถานะ กฎการปรับฟีโรโมนเฉพาะที่ และกฎการปรับฟีโรโมนวงกว้าง

2.2.1 กฎการเปลี่ยนสถานะ (State Transition Rule)

มดจะมีการเดินทางหรือเปลี่ยนสถานะจากเมืองหนึ่งไปอีกเมืองหนึ่ง โดยอาศัยกฎการเปลี่ยนสถานะ กฎนี้ประกอบไปด้วยสองทางเลือกที่เป็นไปได้ นั่นคือ การเลือกสำรวจเพื่อหาผลเฉลยที่เป็นไปได้ใหม่ (Exploration) หรือการเลือกผลเฉลยโดยอาศัยความรู้เดิมที่มีอยู่ก่อนแล้ว (Exploitation) ให้มด k อยู่ที่ เมือง r เลือกที่จะเปลี่ยนสถานะไปอยู่ที่เมือง s โดย

$$s = \begin{cases} \arg \max_{u \in J_k(r)} \left\{ \tau(r, u) \cdot [\eta(r, u)]^\beta \right\} & \text{if } q \leq q_0 \\ S & \text{if } q > q_0 \end{cases} \quad \dots(1)$$

เมื่อ q_0 เป็นตัวเลขสุ่มที่มีการกระจายสม่ำเสมอในช่วงศูนย์ถึงหนึ่ง และเป็นความน่าจะเป็นที่จะเลือกจากความรู้เดิมที่มีอยู่ ($0 \leq q_0 \leq 1$) β เป็นเลขยกกำลังสำหรับคำนวณผลคูณระหว่างฟีโรโมนกับความใกล้ $\tau(r, u)$ และคงที่มีค่า $\eta(r, u)$ แสดงถึงปริมาณฟีโรโมนบนเส้นทางเดินระหว่างเมือง r และ s ส่วน $J_k(r)$ เป็นเซตของเมืองที่มด k ยังไม่เคยเดินทางไปมาก่อน โดยปัจจุบันมีอยู่ที่เมือง r และ s คือ เมืองที่จะถูกเลือกถ้ามด k ตัดสินใจที่จะทำการสำรวจ ความน่าจะเป็นที่มด k ซึ่งอยู่ที่เมือง r จะเลือกเดินทางไปยังเมือง s ซึ่ง $p_k(r, s)$ ถูกกำหนดโดย

$$p_k(r, S) = \begin{cases} \frac{[\tau(r, S)] \cdot [\eta(r, S)]^\beta}{\sum_{u \in J_k(r)} [\tau(r, u)] \cdot [\eta(r, u)]^\beta} & \text{if } S \in J_k(r) \\ 0 & \text{other} \end{cases} \quad (2)$$

จากสมการที่ (1) ถ้ามดเลือกที่จะใช้ความรู้เดิมที่ได้รับมาจากการตัวอื่นๆ มด จะเลือกเดินทางจากเมือง r ไปเมือง s ซึ่งกำหนดได้จากเส้นทางที่ให้ผลคูณระหว่างพีโรโมนกับความใกล้ที่มีค่ามากที่สุดในกรณีที่มดเลือกที่จะสำรวจเส้นทางใหม่ จากสมการที่ (2) เส้นทางที่มีผลคูณระหว่างพีโรโมนกับความใกล้มากเท่าไร ก็มีโอกาสที่จะถูกเลือกมากขึ้นเท่านั้น หลังจากที่มดทำการเปลี่ยนสถานะ มดจะทิ้งพีโรโมนจำนวนหนึ่งบนเส้นทางที่เดินผ่าน

2.2.2 กฎปรับเปลี่ยนพีโรโมนเฉพาะที่ (Local Updating Rule)

หลังจากที่มดได้เดินทางจากเมือง r ไปยังเมือง s ระดับพีโรโมนบนเส้นทางระหว่างเมือง r และ s จะถูกปรับโดยสมการ

$$\tau(r, s) \leftarrow (1 - \rho) \cdot \tau(r, s) + \rho \cdot \Delta\tau(r, s) \quad ... (3)$$

เมื่อ ρ คือ อัตราการปรับพีโรโมนเฉพาะที่ ($0 \leq \rho \leq 1$) และ $\Delta\tau(r, s) = \tau_0$ เป็นเพคเตอร์การปรับพีโรโมน หรือเป็นปริมาณพีโรโมนที่จะปรับในแต่ละรอบ

2.2.3 กฎปรับพีโรโมนวงกว้าง (Global Updating Rule)

เมื่อมดทุกตัวในอาณาจักรได้เดินทางครบรอบโดยผ่านครบทุกเมืองแล้ว เส้นทางที่เดินทางได้สั้นที่สุดจะได้รับปริมาณพีโรโมนเพิ่มเติมอีก ซึ่งกำหนดจากกฎการปรับพีโรโมนวงกว้างดังสมการ

$$\tau(r, s) \leftarrow (1 - \alpha) \cdot \tau(r, s) + \alpha \cdot \Delta\tau(r, s) \quad ... (4)$$

กฎการปรับพีโรโมนทั้งแบบเฉพาะที่และวงกว้างมีความคล้ายคลึงกัน มีข้อแตกต่างเพียงอย่างเดียวคือ ถ้าเป็นกฎปรับพีโรโมนวงกว้าง ภัยหลังจากที่พีโรโมนของเส้นทางทุกเส้นที่ให้การเดินทางที่สั้นที่สุดมีการระเหยไปจำนวนหนึ่ง เส้นทางเหล่านี้จะได้รับพีโรโมนเพิ่มขึ้นอีกตามส่วนกลับของความยาวของเส้นทางที่ดีที่สุดจากทุกเส้นทาง

2.3 ขั้นตอนวิธีต้นไม้การตัดสินใจ (*Decision Tree Algorithm*)

Decision Tree เป็นชื่อเรียกที่ว่าไปของโมเดลที่สร้างในรูปแบบโครงสร้างต้นไม้ โดยมีขั้นตอนวิธีคลายแบบที่นำมาสร้างเป็น Decision Tree ได้ โดยแต่ละขั้นตอนวิธีจะมีโครงสร้างต้นไม้ที่แตกต่างกัน โมเดลขั้นตอนในการสร้าง Decision Tree เพื่อใช้จำแนกข้อมูล มีดังนี้

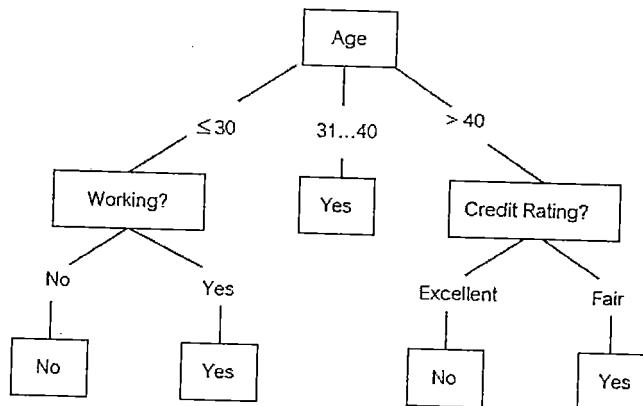
1. เลือกปัจจัยที่ทำหน้าที่เป็น Root Node
2. จาก Root node สร้างเส้นทางเข้มไปยังโหนดลูก จำนวนเส้นทางเข้มจะเท่ากับจำนวนค่าที่เป็นไปได้ทั้งหมดของปัจจัยที่เป็น Root Node
3. ถ้าโหนดลูกเป็นกลุ่มของข้อมูลที่อยู่ในคลาสเดียวกันทั้งหมดให้หยุดการสร้าง Tree แต่ถ้าโหนดลูกมีข้อมูลของหลายคลาสปะบันกันอยู่ ต้องสร้าง Subtree เพื่อจำแนกข้อมูลต่อไป โดยเลือกปัจจัยมาทำหน้าที่เป็น Root Node ของ Subtree และทำซ้ำในขั้นตอนที่ 2

ตารางที่ 1 ตัวอย่างข้อมูลในการสร้าง Decision Tree

Age	Income	Working	Credit Rating	Product Y
≤ 30	High	No	Fair	No
≤ 30	High	No	Excellent	No
31 ... 40	High	No	Fair	Yes
> 40	Medium	No	Fair	Yes
> 40	Low	Yes	Fair	Yes
> 40	Low	Yes	Excellent	No
31 ... 40	Low	Yes	Excellent	Yes
≤ 30	Medium	No	Fair	No
≤ 30	Low	Yes	Fair	Yes
> 40	Medium	Yes	Fair	Yes
≤ 30	Medium	Yes	Excellent	Yes
31 ... 40	Medium	No	Excellent	Yes
31 ... 40	High	Yes	Fair	Yes
> 40	Medium	No	Excellent	No

จากตารางมี Class labels (Product Y) กำหนดไว้ 2 ค่า คือ Yes, No และ สิ่งที่นำมาพิจารณาคือ อายุ รายได้ การทำงาน และเครดิต โดย

- อายุ แบ่งออกได้ 3 ค่า คือ อายุน้อยกว่า 30 อายุระหว่าง 31 ถึง 40 และอายุ 40 ปีขึ้นไป
- รายได้ แบ่งออกได้ 3 ค่า คือ High, Medium และ Low
- การทำงาน แบ่งออกได้ 2 ค่า คือ Yes, No
- เครดิต แบ่งออกได้ 2 ค่า คือ Fair, Excellent



รูปที่ 2-5 แสดงตัวอย่าง Decision Tree for “Product Y”

จากตัวอย่างข้างต้นจะเห็นได้ว่า มีการใช้อายุเป็นตัวแบ่งกลุ่มเริ่มต้น แล้วตามด้วยสถานะของการมีงานทำ หรือ สถานะการได้รับเครดิต การใช้ตัวแบ่งแตกต่างกันไป ก็จะได้โครงสร้างที่แตกต่างกันด้วย ทำให้เกิดขั้นตอนวิธีต่างๆ กันไป

2.4 Support Vector Machines (SVM)

Support Vector Machine หรือ SVM จุดมุ่งหมายที่สำคัญของแนวคิด SVM คือ การหาเส้นแบ่ง Hyperplane ซึ่งใช้แบ่งข้อมูลออกเป็นคลาสเพื่อให้ได้ผลลัพธ์ที่ดี โดยพิจารณาจากสมการเส้นตรง Hyper plane และ SVM จะทำการค้นหาจุดของข้อมูลที่อยู่ใกล้เส้นแบ่ง Hyperplane ซึ่งจุดนั้นเรียกว่า “Support Vector” มีหลักการดังนี้

- นำข้อมูลคำนวนหาค่า y ซึ่งค่า $y \in \{-1,1\}$ จากสมการ

$$y = w^T x + b \quad \dots(5)$$

- คำนวนหาเส้นแบ่ง ซึ่งเรียกว่าเส้น Optimal Hyperplane จากสมการ

$$w^T x + b = 0 \quad \dots(6)$$

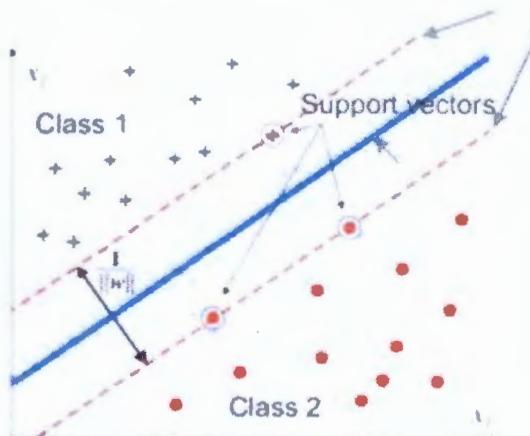
3. ระยะทาง (d) หรือ maximum margin จากเส้นขอบ ณ จุด x_i ไปยัง hyperplane แสดงดังสมการ

$$d = \frac{|w^T x_i + b|}{\|w\|} \quad \dots(7)$$

เมื่อ w คือ เวกเตอร์น้ำหนัก (Weight Vector)

x_i คือ Input

b คือ ค่าคงที่ที่กำหนดขึ้นเพื่อให้เหมาะสมกับการจัดกลุ่ม



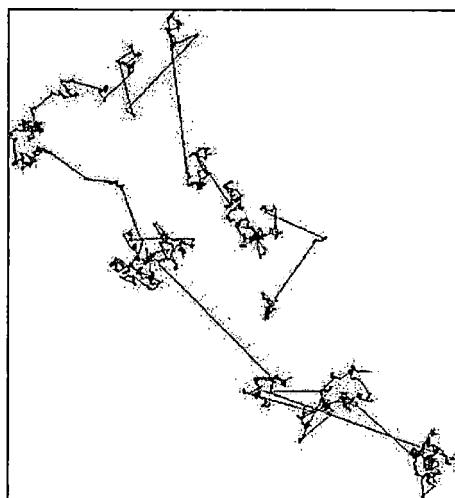
รูปที่ 2-6 การแบ่งกลุ่มข้อมูลโดย Support Vector Machines

4. เลือกจุดที่อยู่ใกล้เส้นตรง Optimal Hyperplane ทั้งเหนือเส้นซึ่งเรียกว่า “ขอบล่าง” ซึ่งเป็นขอบล่างสุดของ class ข้อมูลที่อยู่เหนือเส้นตรง Optimal Hyperplane และใต้เส้นเรียกว่า “ขอบบน” ซึ่งเป็นขอบบนสุดของ class ข้อมูลที่อยู่ใต้เส้นตรง Optimal Hyperplane เพื่อหาระยะทางระหว่างเส้นขอบทั้งสองโดยจะเลือกเอาค่าระยะทางที่ห่างจากเส้นตรง Optimal Hyperplane ที่น้อยสุดเป็นตัวเลือกในการจัดกลุ่มเอกสาร

2.5 Cuckoo Search Algorithm (CS)

ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบบกตุ่นที่เป็นหนึ่งในขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบพฤติกรรมของสัตว์ เช่นเดียวกับขั้นตอนวิธีอ่านนานิคมมด ขั้นตอนวิธีนี้ได้รับแรงบันดาลใจจากวิธีการวางไข่ของงดเหว่า

(Xin-She Yang et al., 2009) โดยธรรมชาตินกดูเหว่าจะไม่ว่างไว้ในรังของตัวเอง แต่นกดูเหว่ามักจะค้นหาและแอบน้ำใจไปวางที่รังของนกอีกในขณะที่อีกอาการอาหาร ไปข่องนกดูเหว่าที่ถูกแอบนำมาวางนั้นจะปะปนอยู่กับไปข่องอีกมา เมื่ออีกกลับมาจากการหาอาหาร ทำให้มีโอกาสที่อีกจะพบไปแลกเปลี่ยนและตรวจจับได้ ซึ่งในกรณีนี้นกอีกจะทำการกำจัดไปข่องนกดูเหว่าทึ้ง แต่ถ้านกอีกตรวจจับไม่ได้ จะทำให้ไปข่องนกดูเหว่าอยู่รอดต่อไป โดยปกติลูกนกดูเหว่าฟักไปข่องมาเร็วกว่าลูกนกอีก ทำให้ลูกนกดูเหว่าที่เกิดก่อนจะไปทำลายไปในข่องนกอีก หรือถ้าในกรณีที่ลูกนกอีกเกิดก่อนนกดูเหว่าก็ยังอาหารจากลูกนกอีก เนื่องจากลูกนกดูเหว่ามีขนาดตัวที่ใหญ่กว่าลูกนกอีกมาก ทำให้ลูกนกอีกอดอาหารตาย หลังจากนั้nlูกนกดูเหว่าจะเจริญเติบโตอยู่ภายใต้รังนกอีก และเมื่อถึงเวลาวางไข่นกดูเหว่าก็จะบินออกไปค้นหารังใหม่ที่เหมาะสมสมต่อไป



รูปที่ 2-7 การสุ่มคำตอบแบบ *Lévy flight*

ในการที่นกดูเหว่าจะค้นหารังใหม่ที่เหมาะสมเพื่อที่จะออกไข่น้ำ ในทางปฏิบัติจะใช้หลักการในการค้นหาแบบ *Lévy Flight* ซึ่งเป็นรูปแบบการเดินสุ่ม (Random Walking) รูปแบบหนึ่ง เป็นการค้นหาคำตอบที่จะทำให้เกิดการกระจายการหาคำตอบออกไปได้มาก ดังรูปที่ 2-7 ทำให้สามารถหลีกเลี่ยงการเกิดปัญหาค่าต่ำสุดเฉพาะที่ได้ (Local Minimum Problem) โดยที่สมการของ *Lévy Flight* มีดังนี้

$$\sigma_u = \left\{ \frac{\Gamma(1+\beta) \sin\left(\frac{\pi\beta}{2}\right)}{\Gamma\left(\frac{1+\beta}{2}\right) \beta 2^{(\beta-1)/2}} \right\}^{1/\beta} \quad \dots(8)$$

โดยที่ Γ คือฟังก์ชันแกมมา เป็นส่วนขยายของฟังก์ชันแฟกเตอเรียลของจำนวนเชิงซ้อน และ β คือ ตัวแปรที่ควบคุมการกระจายคำตอบของ Lévy Flight โดยมีค่าตั้งแต่ 0 จนถึง 2 และ σ_u คือค่าการกระจายคำตอบ

จากนั้น จะทำการสุ่มค่า u และ v ซึ่ง $u \sim N(0, \sigma_u^2)$ และ $v \sim N(0,1)$ โดยที่ $N(0, \sigma_u^2)$ หมายถึง การกระจายแบบปกติ (Normal Distribution) โดยมีค่ากลางคือ 0 และมีความแปรปรวนคือ σ_u^2 หลังจากนั้นนำค่าดังกล่าวมาคำนวณหาระยะการเดินสุ่ม โดยใช้ขั้นตอนวิธีของเมนเทเกนา (Mantegna's Algorithm) ได้ดังสมการที่ 9

$$S = \frac{u}{|v|^{1/\beta}} \quad \dots(9)$$

สำหรับขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบน้ำตกเหวี่ยวน้ำทักษิการ แนวคิด และขั้นตอน คล้ายกับขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม (Genetic Algorithm) ซึ่งมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

- 1) สร้างน้ำตกเหวี่ยวน้ำทักษิการคำตอบของปัญหานา (Solution) จำนวน n ชุด $X_i (i=1,2,\dots,n)$ เมื่อ X_i หมายถึง น้ำตกเหวี่ยวน้ำที่ i และคำนวณหาค่าวัตถุประสงค์ของคำตอบแต่ละชุด $f(X_i)$, $X_i = (x_1, x_2, \dots, x_d)^T$ โดย x_d หมายถึง ไปเป็น d และค่าวัตถุประสงค์ที่ดีที่สุดไว้
- 2) ตรวจสอบว่าครบจำนวนรอบที่กำหนดไว้หรือถึงเกณฑ์ในการหยุดการเรียนรู้แล้วหรือไม่ ถ้ายังให้ทำตามขั้นตอนที่ 3 แต่ถ้าใช่ ผลลัพธ์ของคำตอบสุดท้ายคือคำตอบที่ดีที่สุดของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบน้ำตกเหวี่ยวน้ำ
- 3) ค้นหารังใหม่หรือสร้างคำตอบชุดใหม่โดยใช้หลักการของ Lévy Flight ได้จากสมการที่ 8 และ 9
- 4) คำนวณหาค่าวัตถุประสงค์จากคำตอบชุดใหม่ที่ดีที่สุด
- 5) ถ้าค่าวัตถุประสงค์ของคำตอบชุดใหม่ดีกว่าค่าวัตถุประสงค์ของคำตอบชุดเดิม จะทำการแทนที่ค่าวัตถุประสงค์ของคำตอบชุดเดิมด้วยค่าวัตถุประสงค์ของคำตอบชุดใหม่
- 6) ทำลายไปที่มีค่าความน่าจะเป็นที่เกิดจากการสุ่มน้อยกว่าค่าความน่าจะเป็นที่ไปจะถูกทำลาย p_a โดย ค่าความน่าจะเป็น p_a คือค่าคงที่ที่ถูกกำหนดไว้ หลังจากนั้นทำการสร้างไปใหม่ ขั้นมาแทนที่ใบเดิมที่ถูกทำลายโดยการสุ่ม
- 7) เรียงลำดับผลลัพธ์ และเก็บคำตอบที่ดีที่สุด
- 8) วนกลับไปทำขั้นตอนที่ 2

2.6 การทบทวนวรรณกรรม/สารสนเทศ (*Information*) ที่เกี่ยวข้อง

Ali และคณะ (2007) ได้นำเสนองานวิจัยเรื่อง Optimizing Mobile Agents Migration Based on Decision Tree Learning โดยศึกษาเคลื่อนที่ของโมบายล์เอเจนต์บนพื้นฐานของต้นไม้การตัดสินใจ (Decision Tree) ภายใต้ข้อมูลการจราจรบนเครือข่าย (Network Traffic) ที่เกิดขึ้น ซึ่งทำการวิเคราะห์โดยการจัดกลุ่มข้อมูลการจราจรบนเครือข่ายโดยการใช้ Naïve Bayes และการประยุกต์ใช้ขั้นตอนวิธีในการเรียนรู้ต้นไม้ตัดสินใจ (Decision Tree Learning Algorithm) ในการตัดสินใจของโมบายล์เอเจนต์ในการเคลื่อนที่เพื่อให้ได้เส้นทางที่ดีที่สุดจากโหนดหนึ่งไปยังโหนดหนึ่ง พบว่า เมื่อจำนวนของโหนดและเอเจนต์มีขนาดเล็ก ประสิทธิภาพในการทำงานของแบบ OSFP ดีกว่า วิธีที่นำเสนอ แต่เมื่อจำนวนของโหนดและเอเจนต์เพิ่มมากขึ้น ประสิทธิภาพในการทำงานของวิธีที่นำเสนอ ดีกว่าแบบ OSFP

Ma และคณะ (2008) ได้นำเสนองานวิจัยเรื่อง Solution to Traveling Agent Problem Based on Improved Ant Colony Algorithm โดยได้นำแนวคิดมาจาก Basic Ant Algorithm ซึ่งเป็นขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบมาจากพฤติกรรมการออกหากาหารของมด ซึ่งได้ปรับปรุงให้ดีขึ้นเพื่อแก้ปัญหาการเดินทางของเอเจนต์ ซึ่งได้กำหนดกฎในการปรับปรุงฟอร์โมน และจากพฤติกรรมของมดที่นำมาใช้ในการหาเส้นทางของโมบายล์เอเจนต์ เมื่อเวลาผ่านไประยะหนึ่งการสะสมของฟอร์โมนจะมีปริมาณมากในเส้นทางเดียว ดังนั้นจึงนำมาสู่สภาวะการหยุดนิ่ง ทำให้เกิด ปัญหาโลคอลมินินิมัม (Local Minimum) ขึ้น ดังนั้น งานวิจัยนี้จึงได้นำ Mutation Operator มาใช้ในเพื่อแก้ปัญหานี้ด้วย

Zhang และคณะ (2007) ได้นำเสนองานวิจัยเรื่อง An Improved Migration Strategy of Mobile Agent ได้นำเอา Support Vector Machine (SVM) มาใช้ในการปรับปรุงกลยุทธ์ในการย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ ซึ่งโดยทั่วไปในการตัดสินใจย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ โดยส่วนใหญ่จะพิจารณาปัจจัยทางด้านซอฟต์แวร์ แต่งานวิจัยนี้ได้นำเอาปัจจัยทางด้านฮาร์ดแวร์มาร่วมในการพิจารณาด้วย ซึ่งวิธีการที่นำเสนอจะนำเก็บรวบรวมข้อมูลในการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ตามโไฮส์ต์ต่างๆ ซึ่งข้อมูลรวมไปถึงพารามิเตอร์ทางด้านฮาร์ดแวร์ และเวลาในการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ด้วย และปัญหาที่พบเป็นแบบ Multi-Classification Pattern Recognition Problem และใช้ SVM ในการแก้ปัญหาและเลือกโไฮส์ตในการทำงานให้กับโมบายล์เอเจนต์

Xin-She Yang และ Suash Deb (2009) นำเสนอทบทวนเรื่อง Cuckoo Search via Lévy Flight โดยในบทความกล่าวว่า คณะผู้วิจัยได้นำเสนอขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบพฤติกรรมการวางไข่ของนกคุกคุกที่ซื้อว่าขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุกคุก 매우 โดยขั้นตอนวิธีนี้มีขั้นตอนสำคัญได้แก่ การค้นหารังใหม่ที่เหมาะสมโดยใช้วิธี Lévy Flight ซึ่งเป็นการเดินสุ่ม (Random Walking) รูปแบบหนึ่ง เพื่อที่จะทำให้ค้นหาคำตอบได้กระจายมากขึ้น จากผลการทดลองแสดงให้เห็นว่าขั้นตอนวิธี Cuckoo Search

via Lévy Flight เป็นวิธีที่มีประสิทธิภาพ สามารถนำมาแก้ไขปัญหาการหาค่าเหมาะสมของ全局最优化 (Global Optimization)

De-yu Zhang and Zhi-guo Liu (2010) นำเสนอหัวข้อเรื่อง Study on Improved Algorithm for Mobile Agent Migration Path โดยในบทความได้กล่าวว่า ผู้วิจัยได้นำเสนอวิธีการวางแผนยังคงเหลือการทำงานของโมบайл์เอเจนต์ด้วยขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดที่ผ่านการพัฒนาแล้ว ซึ่งจะประกอบไปด้วยขั้นตอนที่สำคัญ ได้แก่ การเก็บรวบรวมข้อมูลสถานะของเครือข่าย ซึ่งจะใช้วิธีเชิงน้ำท่วม (Flooding Mechanism) การพัฒนาให้ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดให้ดำเนินการแบบเวลาจริง (Real Time) และความสามารถในการปรับตัวเองได้ และนำขั้นตอนวิธีที่นำเสนอมาเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดแบบเดิม จากผลการทดลองแสดงให้เห็นว่าขั้นตอนวิธีที่นำเสนอ มีประสิทธิภาพที่ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมดแบบเดิมทั้งในด้านอัตราความถูกต้องและเวลาในการประมวลผล

Ehsan Valian และคณะ (2011) นำเสนอหัวข้อเรื่อง Improved Cuckoo Search Algorithm for Feedforward Neural Network Training โดยในบทความได้กล่าวว่า โดยปกติพารามิเตอร์ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกุ่วจะมีค่าคงที่ ดังนั้นจึงทำให้ขั้นตอนวิธีนี้มีประสิทธิภาพลดลง ผู้วิจัยจึงนำเสนอบรรบพารามิเตอร์โดยอัตโนมัติให้กับขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกุ่ว ในการทดลองจะนำขั้นตอนวิธีที่นำเสนอและขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกุ่วแบบดั้งเดิมมาทำการเรียนรู้เพื่อค้นหารากของโครงข่ายประสาทรที่เปลี่ยนแบบใหม่ไปข้างหน้า (Feedforward Neural Network) เพื่อที่จะนำไปใช้ในการจำแนกกลุ่ม โดยมีชุดข้อมูลทดสอบ 2 ชุด ได้แก่ Breast Cancer Dataset และ Iris Dataset และนำขั้นตอนวิธีที่ผ่านการปรับปรุงแล้วมาเปรียบเทียบขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกุ่วแบบดั้งเดิม จากผลการทดลองแสดงให้เห็นว่า ขั้นตอนวิธีที่นำเสนอ มีประสิทธิภาพที่ดีขึ้น

Masayuki Higashino และคณะ (2012) นำเสนอหัวข้อเรื่อง Mobile Agent Migration Based on Code Caching [16] โดยในบทความกล่าวว่า ผู้วิจัยได้นำเสนอกลยุทธ์ในการเพิ่มความเร็วในการย้ายแหล่งทำงานของโมบайл์เอเจนต์ด้วยการสร้างแคช (Cache) ไว้ในเครื่องเซิร์ฟเวอร์ และนำกลยุทธ์ดังกล่าวมาเปรียบเทียบกับเครือข่ายที่ไม่ได้ใช้แคช และเครือข่ายที่เป็นระบบประมวลผลแบบรวมศูนย์ จากผลการทดสอบแสดงให้เห็นว่า กลยุทธ์ที่นำเสนอสามารถลดความเวลาในการย้ายแหล่งการทำงานของโมบайл์เอเจนต์ได้ถึง 52% และกลยุทธ์ที่ผู้วิจัยได้นำเสนออนึ่มีความเป็นอิสระจากวิธีทั่วๆ ไป ที่มุ่งเน้นไปที่การลดจำนวนการย้ายแหล่งทำงานของโมบайл์เอเจนต์ จึงสามารถนำวิธีนี้ไปใช้ร่วมกับวิธีอื่นๆ ได้อีกด้วย

Milan Tuba และคณะ นำเสนอหัวข้อเรื่อง Modified Cuckoo Search Algorithm for Unconstrained Optimization Problems (2011) โดยในบทความได้กล่าวว่า ผู้วิจัยได้นำเสนอ

ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดุเหว่าที่ผ่านการปรับปรุงมาใช้ในการแก้ปัญหาการหาค่าที่ดีที่สุดแบบไม่จำกัด (Unconstrained Optimization Problem) โดยจะมีการปรับปรุงวิธีการคำนวณหาระยะในการค้นหาคำตอบ และนำขั้นตอนวิธีที่นำเสนอมาเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีแบบดั้งเดิม โดยใช้ชุดข้อมูลทดสอบมาตรฐานทั้งหมด 8 ชุด ได้แก่ Ackley, Dixon and Price, Griewank, Penalized, Rastrigin, Schwefel, Sphere และ Step จากผลการทดลองแสดงให้เห็นว่า ขั้นตอนวิธีที่ผู้วิจัยนำเสนอสามารถค้นหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดุเหว่าแบบดั้งเดิม

บทที่ 3 วิธีดำเนินการวิจัย

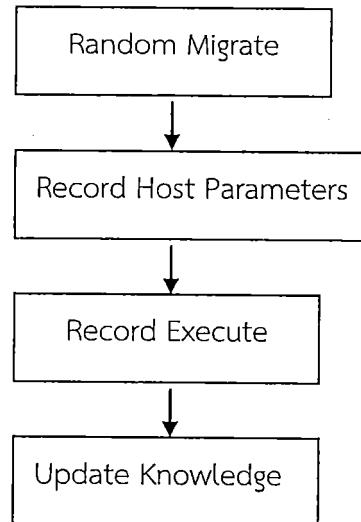
ในการพัฒนาการทำงานบนระบบเครือข่ายเป็นการยากที่จะทำการพัฒนาบนระบบเครือข่ายตามสภาพแวดล้อมจริง อันเนื่องจากข้อจำกัดในเรื่องของความสัมภัยและการใช้ทรัพยากร และเวลาในการทำงาน ดังนั้นการจำลองสภาพแวดล้อมในการทำงานของเครือข่ายจึงถูกนำมาใช้ในการทดลองครั้งนี้ ซึ่งในปัจจุบันโปรแกรมที่สามารถนำมาใช้มีหลายโปรแกรม เช่น OMNeT++, IBM Aglets, NS2 และขั้นตอนในการดำเนินการวิจัยมีดังต่อไปนี้

วิธีการดำเนินการวิจัยแบ่งออกเป็น 2 การวิจัย ได้แก่ การวิจัยที่ 1 เป็นการศึกษาขั้นตอนวิธี อาณาจักร์ ต้นไม้ตัดสินใจ และชัพพอร์ตเวกเตอร์แมชชีน เพื่อใช้ในการตัดสินใจการเลือกเส้นทาง ให้กับโมบายล์เอเจนต์ และการวิจัยที่ 2 เป็นการพัฒนาขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดูระหว่าง ปรับปรุง เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพในการค้นหาเส้นทางให้กับโมบายล์เอเจนต์

3.1 การศึกษาขั้นตอนวิธี อาณาจักร์ ต้นไม้ตัดสินใจ และชัพพอร์ตเวกเตอร์แมชชีน

3.1.1 กระบวนการเก็บรวบรวมข้อมูล (Data Collection Process)

เป็นกระบวนการเก็บรวบรวมข้อมูลจากประสบการณ์การทำงานของโมบายล์เอเจนต์ โดยจะทำการสุ่มหอนดให้โมบายล์เอเจนต์ออกไปทำงาน และเก็บข้อมูลที่ได้จากการทำงานเพื่อนำข้อมูลที่ได้ มาใช้ในการวิเคราะห์ และใช้เป็นข้อมูลประกอบการวางแผนการร้ายแหล่งทำงานของโมบายล์เอเจนต์ ดัง แสดงในรูปที่ 3-1



รูปที่ 3-1 ขั้นตอนการเก็บรวบรวมข้อมูล

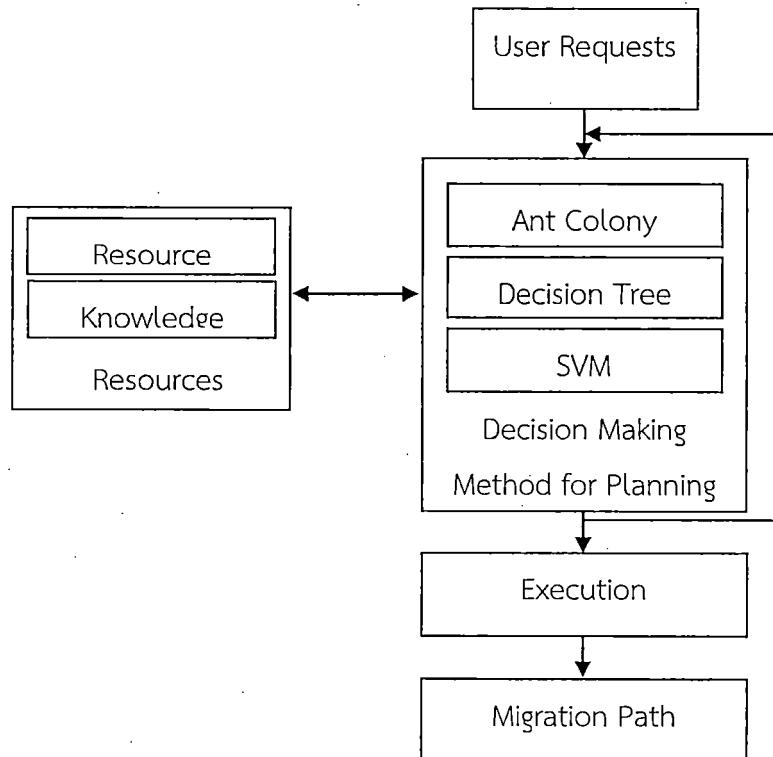
ในการเก็บข้อมูลนี้ได้ทำการออกแบบเอเจนต์ตามลักษณะการทำงานเป็น 3 เอเจนต์ ดังนี้

1. AgentService : ที่เซิร์ฟเวอร์โหนด (Server Node), AgentService จะทำการอ่านค่าข้อมูลเกี่ยวกับโหนดที่เอเจนต์ต้องใช้ในการทำงาน เช่น ที่อยู่ของโหนด เส้นทาง จำนวนรอบในการทำงาน จากนั้นจะมอบข้อมูลเหล่านี้ให้กับ AgentForward ซึ่งจะถูกสร้างขึ้นมาในขั้นตอนนี้ เพื่อใช้ในการทำงานต่อไป
2. AgentForward : หลังจาก AgentForward ได้รับข้อมูลจาก AgentService และจะถูกส่งออกไปทำงานตามโหนด (Remote Nodes) ต่างๆ เมื่อ AgentForward เดินทางมาถึงโหนดจะทำการสร้าง AgentGetInfo ขึ้นมาเพื่อเก็บรวบรวมข้อมูลเกี่ยวกับโไฮส์เต็ตของโหนดนั้นๆ ให้กับ AgentForward จากนั้น AgentForward จะย้ายตัวเองไปยังโหนดต่อไปและทำการตามขั้นตอนเดิมจนกว่าจะเดินทางครบทุกโหนดในเส้นทางที่กำหนด และจะกลับไปที่เซิร์ฟเวอร์โหนดและปรับปรุงข้อมูลใน Knowledge Library
3. AgentGetInfo: ทำหน้าที่เก็บรวบรวมข้อมูลบนโหนดที่ AgentForward ทำงาน

3.1.2 กระบวนการตัดสินใจ (Decision Making Process)

เป็นกระบวนการเลือกวิธีในการวางแผนการย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์เอเจนต์ ซึ่งรูปที่ 5 แสดงการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ในการวางแผนการย้ายแหล่งทำงาน โดยอธิบายเป็นขั้นตอนได้ดังนี้ เริ่มต้นผู้ใช้กำหนดความต้องการในการใช้งานให้กับโมบายล์เอเจนต์ จากนั้นโมบายล์เอเจนต์จะทำการกำหนดแผนการย้ายแหล่งทำงานเพื่อให้ได้ผลตามที่ผู้ใช้ต้องการ โดยอาศัยข้อมูลจาก Resources

Manager มาทำการตัดสินใจร่วมกับตัววัดสำหรับการตัดสินใจที่ทำการศึกษาในงานวิจัยนี้ รวมถึงวิธีการที่ใช้ในการวางแผนที่ปรับปรุงขึ้น โดยในงานวิจัยนี้ได้นำเสนอวิธีการวางแผนบนพื้นฐานของขั้นตอนวิธี อาณานิคมมด (Ant Colony Algorithm) ต้นไม้ตัดสินใจ (Decision Tree) และชัพพอร์ตเวกเตอร์ เมชัน (Support Vector Machine : SVM)



รูปที่ 3-2 การทำงานของโมบайл์เอเจนต์ในการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน

3.1.3 ขั้นตอนวิธีอาณานิคมมด (Ant Colony Algorithm)

ขั้นตอนวิธีอาณานิคมมด (Ant Colony Algorithm) ได้ถูกนำมาประยุกต์ใช้ในการหาเส้นทางของโมบайл์เอเจนต์ในงานวิจัยนี้ โดยมีรากฐานมาจาก การศึกษาพฤติกรรมการอุ่นห้องอาหาร ของมด โดยมีกฎในการทำงาน 3 กฎดังนี้

1) กฎในการเปลี่ยนสถานะ

เลือกโหนดในการประมวลผลโดยมดหรือโมบайл์เอเจนต์จะทำการเลือกโหนดที่จะย้ายการทำงาน โดยเป้าหมายคือต้องใช้เวลาในการทำงานต่ำ โดยจะเลือกจากกฎในการเปลี่ยนสถานะ ซึ่งได้ทำ การปรับปรุงให้สอดคล้องกับการทำงานของโมบайл์เอเจนต์ โดยใช้หลักความน่าจะเป็น (Probability)

2) กฏในการปรับปรุงฟีโรโมนในท้องถิ่น

เนื่องจากมดเมื่อทำการเดินทางจากรังไปยังแหล่งอาหารจะมีการทิ้งร่องรอยโดยการปล่อยสารเคมีหรือที่เรียกว่าฟีโรโมนตามเส้นทางที่ผ่านมา แต่ทุกตัวจะเดินทางที่มีฟีโรโมนสูงนั่นหมายถึงจะเป็นเส้นทางที่สั้นที่สุด ดังนั้นเมื่อผ่านเส้นทางใดก็จะทำการปรับปรุงฟีโรโมนบนเส้นทางนั้น

3) กฏในการปรับปรุงฟีโรโมนในวงกว้าง

เมื่อมดแต่ละตัวเดินทางครบรอบแล้ว จะต้องมีการแลกเปลี่ยนข้อมูลเวลาที่ได้ของมดแต่ละตัวในเส้นทางที่ไป ดังนั้นจะพบว่ามีทั้งเส้นทางที่ดีและเส้นทางที่ไม่ดีจึงจำเป็นต้องทำให้เส้นทางเหล่านั้นมีความแตกต่างกันอย่างเด่นชัดขึ้น

3.1.4 การทำมิวเตชัน (Mutation Operation)

ในการทำงานของขั้นตอนวิธีที่ประยุกต์มาจากพฤติกรรมการหาอาหารของมดนั้น เมื่อเวลาผ่านไประยะหนึ่งเส้นทางที่ถูกเลือกจะถูกลดลงเนื่องจากมดจะเดินตามเส้นทางที่มีฟีโรโมนหนาแน่น ทำให้โอกาสในการค้นหาคำตอบอื่นลดน้อยลง ดังนั้นการทำมิวเตชันจึงเป็นขั้นตอนที่ช่วยให้มีการค้นหาคำตอบอื่นซึ่งอาจดีกว่าคำตอบที่พบในปัจจุบัน

3.1.5 กระบวนการย้ายแหล่งทำงาน (Migration Process)

เมื่อมายล์ເອເຈັນໄດ້ວິທີການໃນກາງວາງແຜນກາຍເຫັນແລ້ວ ຈະກຳກຳປະມາລຸລ ແລະ ດຳກຳການຕາມແຜນຕ່ອງໄປ ແລະ ທາກພບວ່າເຫດກາຮັນຫຼືສກາພແວດລ້ອມທີ່ປັບປຸງໄປ ໂມບາຍລໍເອເຈັນຕໍ່ສາມາດປັບວິທີກາຍເຫັນແລ້ວທຳກຳເປັນແບບອື່ນທີ່ເໝາະກັບສກາພແວດລ້ອມ ຄູນຂັ້ນໄດ້

3.2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง (Improved Migration Planning using Cuckoo Search Algorithm)

การวางแผนย้ายแหล่งทำงานของໂມບາຍລໍເອເຈັນຕໍ່ຈະຄູນເພີ່ມປະສິດທິພາບໂດຍໃຊ້ขั้นตอนວິທີກາรค้นหาแบบນกตุเหວ່າ ຊຶ່ງມີຮັສເທິຍ (Pseudo Code) ດັ່ງນັ້ນທີ່ 3-3 ໂດຍບໍ່ກວມນີ້ຈະແບ່ງຂັ້ນຕອນສຳຄັນອອກເປັນ 3 ຂັ້ນຕອນ ໄດ້ແກ່ ກາຣອອກແບບຄຳຕອບຂອງປັບປຸງຫາ ກາຣັນຫາຮັງໃໝ່ ແລະ ກາຣຳລາຍໄຂ່ແລະສ້າງໄຂ່ໃປໃໝ່

```

CS do
    initParameter();
    bird = initSolution();
    bestbird, bird = getBestBird(bird, bird);
    while ( t<max ) do
        new_bird = getNewNest(bird,bestbird);
        best, bird = getBestBird(bird, new_bird);
        new_bird = destroyEgg(new_bird, best);
        best, bird = getBestBird(bird, new_bird);
        if ( objFunc(best)<objFunc(bestbird) ) do
            bestbird = best;
        end
        t = t+1;
    end
    return bestbird;
end

```

รูปที่ 3-3 รหัสเที่ยมของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกกดเหว่า

3.2.1 การออกแบบคำตอบ

การออกแบบคำตอบจะออกแบบเป็นเมตริกซ์ขนาด $n \times d$ ดังรูปที่ 6 ซึ่ง n หมายถึง จำนวนคำตอบหรือจำนวนนกกดเหว่า ส่วน d หมายถึง จำนวนมิติของคำตอบหรือจำนวนไข่ของนกกดเหว่า โดยที่ x_{ij} แทนไข่ในโหนดที่ j ของนกกดเหว่าตัวที่ i ซึ่งที่ค่าตั้งแต่ 0 ถึง 1

$$\left\{ \begin{array}{cccc} x_{11} & x_{12} & \cdots & x_{1d} \\ x_{21} & x_{22} & \cdots & x_{2d} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{n1} & x_{n2} & \cdots & x_{nd} \end{array} \right\} \rightarrow \left\{ \begin{array}{cccc} 0.35 & 0.79 & \cdots & 0.03 \\ 0.90 & 0.12 & \cdots & 0.28 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0.81 & 0.41 & \cdots & 0.98 \end{array} \right\}$$

รูปที่ 3-4 ตัวอย่างการออกแบบคำตอบ

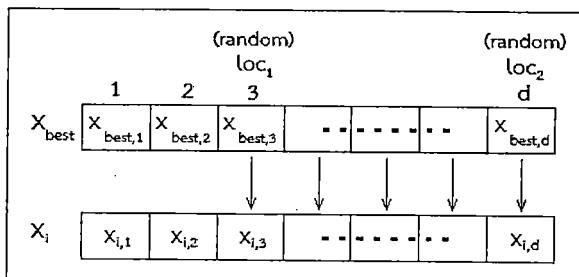
ในแต่ละคำตอบจะเป็นลำดับเส้นทางในการ้ายแหล่งทำงานของโนบายเอเจนต์ ซึ่งแต่ละ x_{ij} หมายถึง ลำดับความสำคัญของโหนด โนบายล์เอเจนต์จะเริ่มต้นจากโหนดที่มีค่าความสำคัญ x_{ij} หาก

ที่สุดเป็นอันดับแรก หลังจากนั้นจะเลือกเดินทางไปยังโนนดที่มีค่าความสำคัญ x_{ij} น้อยถัดมาตามลำดับ และค่า x_{ij} ที่น้อยที่สุดคือ โนนดสุดท้ายที่นโยบายล์อเจนตจะเดินทางไป

3.2.2 การค้นหารังใหม่

ในรายวิจัยนี้ การค้นหารังใหม่จะเปลี่ยนจากการค้นหาคำตอบจากวิธีดังเดิม Lévy flight เป็น วิธีใหม่โดยมีขั้นตอนดังนี้

- 1) หากคำตอบที่ดีที่สุด X_{best} จากการคำนวณค่าวัตถุประสงค์ของทุกคำตอบ $f(X_i)$
- 2) วนรอบตั้งแต่ $i = 1$ ถึง n
- 3) สุ่มตำแหน่ง loc_1 และ ตำแหน่ง loc_2 โดยที่ $1 \leq loc_1 \leq loc_2 \leq d$
- 4) นำค่าลำดับความสำคัญของ X_{best} ในตำแหน่งที่ loc_1 จนถึง loc_2 และแทนที่ค่าลำดับความสำคัญของ X_i ในตำแหน่งที่ loc_1 จนถึง loc_2 ตามตัวอย่างรูปที่ 3-5
- 5) วนกลับไปทำขั้นตอนที่ 2
- 6) ได้ชุดคำตอบใหม่



รูปที่ 3-5 ตัวอย่างค้นหารังใหม่หรือการสร้างคำตอบชุดใหม่

จากตัวอย่างรูปที่ 3-5 จะทำให้คำตอบชุดใหม่มีเส้นทางที่ใกล้เคียงกับคำตอบที่ดีที่สุดของคำตอบชุดเก่า

3.2.3 การทำลายไข่และสร้างไข่ใหม่

ในเข็มแต่ละใบนั้นจะมีโอกาสที่จะถูกนกอีกการทำลาย ทั้งนี้ขึ้นอยู่ความน่าจะเป็น p_a ที่ใช่ของนกดูเหว่าจะถูกตรวจสอบโดยนกอีก ไข่แต่ละใบจะถูกสุ่มความน่าจะเป็น $p_{i,j}$ ขึ้นมา หากไข่ใบเดียวความน่าจะเป็น $p_{i,j} < p_a$ ไข่ใบนั้นก็จะถูกทำลาย และสามารถสร้างไข่ใบใหม่ได้โดยการสุ่มค่าตั้งแต่ 0 ถึง 1 ไว้แทนที่ไข่ใบเดิม ซึ่งเห็นตัวอย่างได้จากรูปที่ 3-6

	1	2	3	4	5	6	7	8
cuckoo	0.35	0.79	0.44	0.10	0.69	0.28	0.45	0.03
random destroy egg	0.90	<u>0.12</u>	0.68	<u>0.19</u>	0.61	0.53	0.93	0.28
new cuckoo	0.35	<u>0.20</u>	0.44	<u>0.62</u>	0.69	0.28	0.45	0.03

รูปที่ 3.8 ขั้นตอนการทำลายไข่และสร้างไข่ใหม่

จากรูปดังกล่าว ความน่าจะเป็น p_a ที่จะถูกทำลายและสร้างไข่ใหม่ขึ้นมาคือ 0.2 ดังนั้น หากไข่ไปได้ที่มีความน่าจะเป็นต่ำกว่า 0.2 ไข่ใบนั้นจะถูกทำลายและสร้างขึ้นมาใหม่ และจะทำเช่นนี้กับทุกคำตอบ ซึ่งตัวอย่างในรูปที่ 3-6 ช่องที่ขีดเส้นใต้สองเส้นคือ ไข่ใบที่จะถูกทำลายและสร้างขึ้นมาใหม่

บทที่ 4 ผลการทดลอง

ในบทนี้ จะกล่าวถึงผลการทดลองโดยแบ่งออกเป็น 2 การทดลอง ได้แก่ การทดลองที่หนึ่ง ผลการทดลองจากการศึกษาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานโดยใช้ขั้นตอนวิธีอานานิคมมดแบบปรับปรุง โดยผลการทดลองที่นำเสน�建ประกอบด้วย ผลการทดลองจากขั้นตอนการเก็บรวมข้อมูล และขั้นตอนการตัดสินใจโดยใช้ทฤษฎีอานานิคมมด และการทดลองที่สอง จะเป็นผลการทดลองจากการเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุงที่นำเสนอ

4.1 ผลการทดลองที่ 1 การศึกษาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์เอเจนต์โดยใช้ขั้นตอนวิธีอานานิคอมมด

4.1.1 การเก็บรวมข้อมูล

จากที่ได้กล่าวมาในบทที่ 3 ผู้วิจัยได้พัฒนาโปรแกรมเพื่อเก็บรวมข้อมูลพารามิเตอร์ต่าง ๆ ของฮาร์ดแวร์คอมพิวเตอร์ เพื่อนำมาประกอบการตัดสินใจในการย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ ยกตัวอย่างในบทนี้ มีเครื่องคอมพิวเตอร์สองเครื่องที่เราทำการติดต่ออยู่ ซึ่งมีสถานะและข้อมูลที่นำเสนอ เกี่ยวกับแต่ละเครื่อง ดังนี้

1	Vendor.....Intel	33	Vendor.....Intel
2	Model.....Core(TM)2 Duo CPU E7500 @ 2.93GHz	34	Model.....Core(TM)2 Duo CPU E7500 @ 2.93GHz
3	Mhz.....2925	35	Mhz.....2925
4	Total CPUs....2	36	Total CPUs....2
5		37	
6	CPU 0.....	38	CPU 0.....
7	User Time.....0.0%	39	User Time.....31.2%
8	Sys Time.....0.0%	40	Sys Time.....46.8%
9	Idle Time.....100.0%	41	Idle Time.....22.0%
10	Wait Time.....0.0%	42	Wait Time.....0.0%
11	Nice Time.....0.0%	43	Nice Time.....0.0%
12	Combined.....0.0%	44	Combined.....78.0%
13	Irq Time.....0.0%	45	Irq Time.....0.0%
14		46	
15	CPU 1.....	47	CPU 1.....
16	User Time.....0.0%	48	User Time.....18.8%
17	Sys Time.....0.0%	49	Sys Time.....56.2%
18	Idle Time.....100.0%	50	Idle Time.....25.0%
19	Wait Time.....0.0%	51	Wait Time.....0.0%
20	Nice Time.....0.0%	52	Nice Time.....0.0%
21	Combined.....0.0%	53	Combined.....75.0%
22	Irq Time.....0.0%	54	Irq Time.....0.0%
23		55	
24	Totals.....	56	Totals.....
25	User Time....1.5%	57	User Time....23.4%
26	Sys Time....33.5%	58	Sys Time....32.0%
27	Idle Time....74.9%	59	Idle Time....43.7%
28	Wait Time....0.0%	60	Wait Time....0.0%
29	Nice Time....0.0%	61	Nice Time....0.0%
30	Combined....25.0%	62	Combined....56.3%
31	Irq Time....0.0%	63	Irq Time....0.0%
32		64	
1		total	total
2	Mem:	3370572	596616 2773956
3	Swap:	5300200	719012 4581188
4	RAM:	3296MB	

รูปที่ 4-1 (n) CPU Information ของเครื่องคอมพิวเตอร์ที่ 1

```

1 Vendor.....Intel
2 Model.....Pentium(R) Dual CPU T2390 @ 1.86GHz
3 Mhz.....1866
4 Total CPUs....2
5
6 CPU 0.....
7 User Time.....0.0%
8 Sys Time.....46.9%
9 Idle Time.....53.0%
10 Wait Time.....0.0%
11 Nice Time.....0.0%
12 Combined.....46.9%
13 Irq Time.....0.0%
14
15 CPU 1.....
16 User Time.....3.1%
17 Sys Time.....49.9%
18 Idle Time.....46.9%
19 Wait Time.....0.0%
20 Nice Time.....0.0%
21 Combined.....53.0%
22 Irq Time.....0.0%
23
24 Totals.....
25 User Time.....4.6%
26 Sys Time.....0.0%
27 Idle Time.....95.3%
28 Wait Time.....0.0%
29 Nice Time.....0.0%
30 Combined.....4.6%
31 Irq Time.....0.0%
32
33 Model.....Pentium(R) Dual CPU T2390 @ 1.86GHz
34 Mhz.....1866
35 Total CPUs....2
36
37 CPU 0.....
38 User Time.....6.2%
39 Sys Time.....18.8%
40 Idle Time.....75.0%
41 Wait Time.....0.0%
42 Nice Time.....0.0%
43 Combined.....25.0%
44 Irq Time.....0.0%
45
46
47 CPU 1.....
48 User Time.....0.0%
49 Sys Time.....65.6%
50 Idle Time.....34.4%
51 Wait Time.....0.0%
52 Nice Time.....0.0%
53 Combined.....65.6%
54 Irq Time.....0.0%
55
56 Totals.....
57 User Time.....1.5%
58 Sys Time.....28.1%
59 Idle Time.....70.3%
60 Wait Time.....0.0%
61 Nice Time.....0.0%
62 Combined.....29.5%
63 Irq Time.....0.0%
64

```

	total	used	free
1			
2 Mem:	2087276	882108	1205168
3 Swap:	4025680	861800	3163880
4 RAM:	2040MB		

รูปที่ 4-1 (ข) CPU Information ของเครื่องคอมพิวเตอร์ที่ 2

ข้อดีของการเฝ้ามอง (Advantage of Monitoring and Collection)

1. เอเจนต์สามารถตรวจสอบหนอนที่สามารถทำงานได้หรือไม่สามารถเชื่อมต่อได้
 2. ใช้ในการพิจารณาหนอนในการทำงานจากข้อมูลต่างๆ ที่ได้ทำการสำรวจไว้ให้เหมาะสมกับงานที่ไม่เคยมีมา เช่น ถังงานขนาดเล็กขนาดอาจจะไม่ต้องพิจารณาอะไรมาก แต่ถ้าเป็นงานที่มีขนาดใหญ่ เช่น งานเกี่ยวกับกราฟิก (การเรนเดอร์ภาพ, 3D animation) อาจต้องพิจารณาหลายปัจจัย อาทิ ภาระงานของชีพชีญ หรือขนาดของหน่วยความจำ ซึ่งอาจส่งผลต่อประสิทธิภาพของการทำงาน

สรุปได้ว่า สภาพแวดล้อมที่เกี่ยวข้องกับระบบโมบายล์อิเจนต์นอกเหนือจากเครือข่ายคอมพิวเตอร์แล้วยังประกอบด้วยสภาพแวดล้อมทางด้านฮาร์ดแวร์ซึ่งมีการเปลี่ยนแปลงตลอดเวลา เช่นกัน เช่น เวลาว่างของชีพียู (Idle time), หน่วยความจำ (Memory) ดังนั้นการตรวจตรา (Monitoring) เป็นสิ่งสำคัญสำหรับการปรับตัวของโมบายล์อิเจนต์

4.1.2 กระบวนการตัดสินใจ (Decision Making Process)

4.1.2.1 ขั้นตอนวิธีอัญนิคอมมด (Ant Colony Algorithm)

ในการทดลองได้กำหนดโหนดในการทำงานจำนวน 20 โหนด และโมบายล์เอเจนต์จำนวน 5 เอเจนต์ โดยรูปที่ 4-2 แสดงให้เห็นขั้นตอนการย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ในแต่ละรอบการทำงาน จะเห็นถึงการเปลี่ยนแปลงของเวลาในการทำงานที่ลดลง ซึ่งสอดคล้องกับการหลักการทำงานของการอุกหาอาหารของมด

ข้อกำหนดในการทดลอง

- ให้เดินทางเยี่ยมทุกโหนด และไม่ย้อนกลับเส้นทางเดิม
- ข้อมูล traffic, CPU ที่ใช้เป็นข้อมูลล่าสุด เมื่ອนกับว่าก่อนที่เราจะใช้เส้นทางจะมีเอเจนต์ตัวหนึ่งออกไปสำรวจมาให้ก่อน
- MA ออกเดินทางตามแผนจากข้อมูลบน Agent Server ในแผนการเดินทางหรือเส้นทางให้กับโมบายล์เอเจนต์

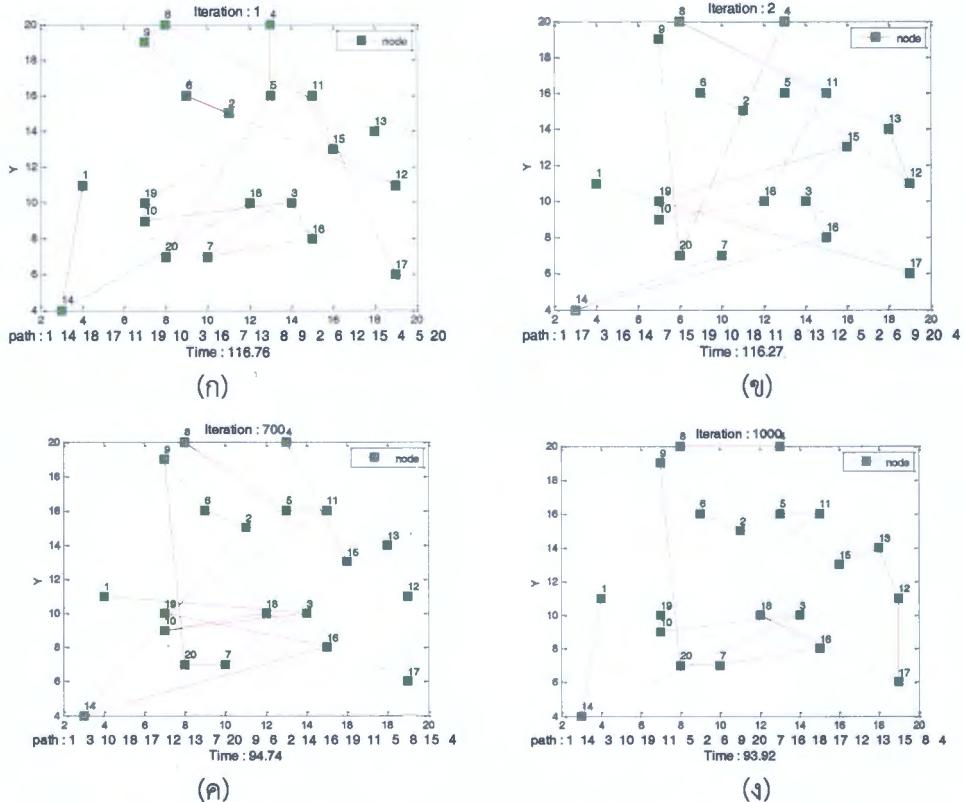
ที่ Agent Server โมบายล์เอเจนต์หรือแทนด้วยมดแต่ละตัวจะได้รับเส้นทางในการทำงาน โดยในที่นี้แต่ละรอบการทำงานจะทำการคำนวณหาเส้นทางใช้ขั้นตอนวิธีอัญนิคอมดแบบปรับปรุง มดทั้ง 5 ตัว จะได้รับเส้นทางที่แตกต่างกัน และในแต่ละรอบมดหรือเอเจนต์แต่ละตัวจะทำการปรับปรุงค่าพารามิเตอร์บนเส้นทางที่ตนเองผ่าน จนเมื่อครบทุกโหนดบนเส้นทางแล้วจะนำเวลา (Time) ที่ใช้ทั้งหมดมาทำการเปรียบเทียบกับเวลาของโมบายล์เอเจนต์ตัวอื่นๆ หากเวลาของเส้นทางใหม่ดีสุดจะถูกกำหนดให้เป็นเส้นทางดีสุดของกลุ่ม และทำการปรับปรุงค่าพารามิเตอร์ให้กับเส้นทางนั้น เพื่อนำไปใช้ในการกำหนดเส้นทางในรอบถัดไป เช่นเดียวกันในการกำหนดเส้นทางในรอบถัดไปจะใช้ข้อมูลที่ถูกปรับปรุงในรอบที่ผ่านมาจากเส้นทางที่โมบายล์เอเจนต์เคยได้รับ การแลกเปลี่ยนข้อมูลกันนี้ทำให้สามารถหาเส้นทางที่ใช้เวลาดีสุดได้เร็วขึ้น แต่ถ้าทำการหาเส้นทางที่เป็นไปได้ทั้งหมดจะสามารถหาได้ถึง 2^{20} เส้นทางซึ่งใช้เวลาค่อนข้างนานและความซับซ้อนสูง

ในรูปที่ 4-2 แสดงให้เห็นถึงกระบวนการในการย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ โดยเส้นทางที่แสดงคือเส้นทางที่ดีสุดของแต่ละรอบซึ่งมีเส้นทางที่แตกต่างกัน โดยใช้เวลาในการทำงานแต่ละรอบไม่เท่ากัน ก่อให้เกิดเวลาทั้งสิ้น 5 ตัว อกไปทำงานใน 20 โหนดแล้วทำงานเสร็จสิ้น ดังนี้

- ในรอบที่ 1 โดยใช้เวลาทั้งสิ้น 116.78 มิลลิวินาที
- ในรอบที่ 2 โดยใช้เวลาทั้งสิ้น 116.27 มิลลิวินาที
- ในรอบที่ 700 โดยใช้เวลาทั้งสิ้น 94.74 มิลลิวินาที และ
- ในรอบที่ 1000 โดยใช้เวลาทั้งสิ้น 93.93 มิลลิวินาที

และการทดลองนี้กำหนดจำนวนรอบไว้ที่ 1000 รอบ ก็จะถือว่าเวลาและเส้นทางที่ได้จากการทำงานของมดเหมาสมที่สุดแล้วเส้นทางที่คำนวณได้จะไม่เปลี่ยน โดยลำดับการทำงานของโนนดต่าง ๆ จะเป็น ดังนี้ (รูปที่ 4-2 (ง))

$$\begin{aligned} 1 &\rightarrow 14 \rightarrow 3 \rightarrow 10 \rightarrow 19 \rightarrow 11 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 6 \rightarrow 9 \rightarrow 20 \dots \\ &\rightarrow 7 \rightarrow 16 \rightarrow 18 \rightarrow 17 \rightarrow 12 \rightarrow 13 \rightarrow 15 \rightarrow 8 \rightarrow 4 \rightarrow 1 \end{aligned}$$

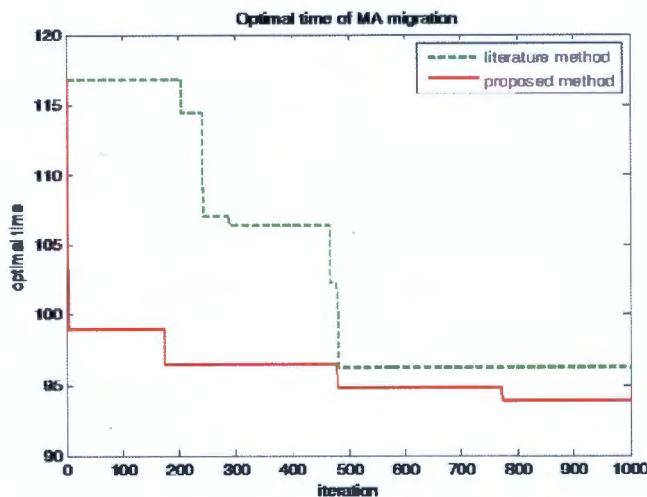


รูปที่ 4-2 กระบวนการทำงานในการย้ายการทำงานของโมบายล์เอเจนต์

ในการทดลองได้ทำการเปรียบเทียบขั้นตอนวิธีอานิคุมด (Ant Colony Algorithm) ที่ได้ทำการปรับปรุงกับแบบเดิมที่ยังไม่ปรับปรุง เวลาที่ได้จากการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ทั้งสองวิธี แสดงดังรูปที่ 4-3 ซึ่งเห็นได้ว่าเวลาในการทำงานของวิธีการที่นำเสนอนั้นต่ำกว่าวิธีการแบบเดิม และในขณะที่ใช้เวลาเท่ากันวิธีการที่นำเสนอสามารถค้นหาพบรได้ในจำนวนรอบที่น้อยกว่า

รูปที่ 4-3 แสดงการเปรียบเทียบเวลาที่ดีหรือเหมาะสมที่สุดของเส้นทางที่ได้จากโมบายล์เอเจนต์ โดยได้ทำการเปรียบเทียบระหว่างวิธีการขั้นตอนอานิคุมดที่ทำการปรับปรุง กับแบบเดิมที่ยังไม่มีการปรับปรุง จะเห็นว่าในเวลาของเส้นทางที่หาได้เท่ากัน 96.5 มิลลิวินาที วิธีการที่นำเสนอสามารถหาได้ในรอบที่น้อยกว่าคือ รอบที่ 180 ขณะที่วิธีการเดิมหาได้ในรอบที่ 480 และเวลาของ

เส้นทางที่ดีสุดจากการทดลอง 1000 รอบวิธีการที่นำเสนօสามารถหาเส้นทางที่ดีสุดที่ให้เวลา 93.92 มิลลิวินาที ส่วนวิธีการเดิมเวลาของเส้นทางที่ดีสุด 96.5 มิลลิวินาที



รูปที่ 4-3 การเปรียบเทียบเวลาในการทำงานของโมบайл์แอเจนต์

4.2 ผลการทดลองที่ 2 การเพิ่มประสิทธิภาพการวางแผนย้ายแหล่งทำงานโดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง

จากบทที่ 3 ผู้จัดได้นำเสนอวิธีการใหม่ที่จะทำให้การค้นเส้นทางที่จะให้โมบайл์แอเจนต์ไปประมวลผลนั้นมีประสิทธิภาพมากขึ้น โดยวิธีการใหม่ที่ได้นำเสนอเป็นการปรับปรุงขั้นตอนในการค้นหารังใหม่ของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่า โดยปรับปรุงจากการค้นหารังใหม่แบบดั้งเดิม เป็นการค้นหารังใหม่แบบขานาน ซึ่งประกอบไปด้วย 2 วิธี ได้แก่ การค้นหารังใหม่ด้วยวิธีการแทนที่คำตอบแบบสุ่มช่วง และการค้นหารังใหม่ด้วยวิธีการแทนที่คำตอบตามความน่าจะเป็น ในบทที่ 4 นี้จะแสดงผลการทดลองที่ได้จากการดำเนินงานในเบื้องต้น โดยจะนำเสนอผลลัพธ์ของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าที่ใช้วิธีการค้นหารังใหม่ด้วยวิธีการแทนที่คำตอบแบบสุ่มช่วง นำมาเปรียบเทียบการขั้นตอนวิธีที่เป็นที่นิยมในปัจจุบัน ได้แก่ ขั้นตอนวิธีอาณา尼คุมมด

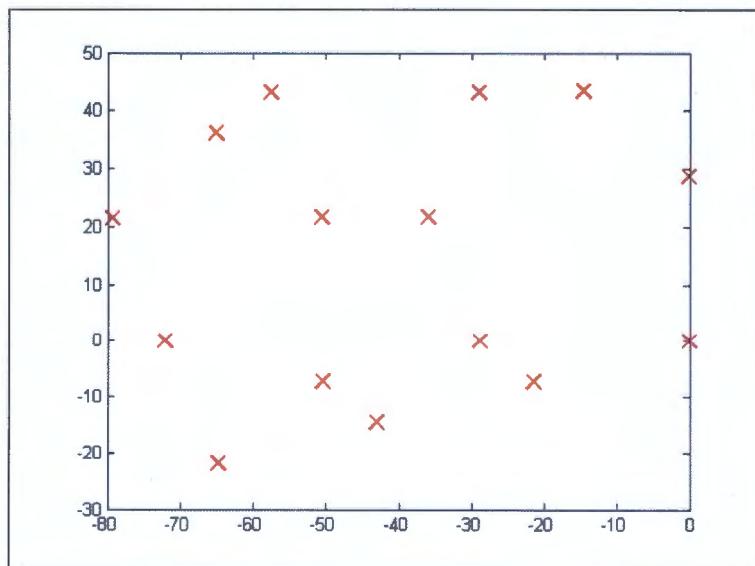
ในการทดลองได้กำหนดขอบเขตของงานไว้ ลักษณะของข้อมูลทดสอบจะเป็นกราฟสมบูรณ์ (Completed Graph) และโมบайл์แอเจนต์จะต้องเดินทางไปประมวลผลครบทุกโหนด ดังนั้นในการทดลองเบื้องต้นนี้จึงใช้ข้อมูลทดสอบที่มาจากการเดินทางของพนักงานขาย ซึ่งเป็นปัญหาราฟเช่นเดียวกับปัญหาการย้ายแหล่งทำงานของโมบайл์แอเจนต์ โดยจะใช้ข้อมูลทดสอบทั้งหมด 4 ชุด ในการทดสอบ ได้แก่ p01, gr17, fri26 และ dantzig42 โดยสามารถดาวน์โหลดได้จาก

<http://people.sc.fsu.edu/~jburkardt/datasets/tsp/tsp.html> ชีงแสดงรายละเอียดข้อมูลทดสอบ
ของแต่ละชุดไว้ในตารางที่ 4-1

ตารางที่ 4-1 รายละเอียดชุดข้อมูลทดสอบ

Data Set	Number of Nodes	Best Path
p01	15	291
gr17	17	2085
fri26	26	937
dantzig42	42	699

สำหรับชุดข้อมูลทั้ง 4 ชุด มีเพียง p01 ชุดเดียวที่มีข้อมูลที่ระบุตำแหน่งของแต่ละโหนด ซึ่งจะแสดงตำแหน่งพิกัดของแต่ละโหนดไว้ดังภาพที่ 4-4 ดังนั้นในการทดลอง สำหรับข้อมูลทดสอบชุด p01 ผู้วิจัยจะแสดงกราฟและผลลัพธ์ที่สามารถหาได้ในเวลาแต่ละ ณ วินาที และในชุดข้อมูลทดสอบที่เหลือจะแสดงผลลัพธ์ที่ได้เป็นกราฟเพียงอย่างเดียว



รูปที่ 4-4 ตำแหน่งของโหนดชุดข้อมูล p01

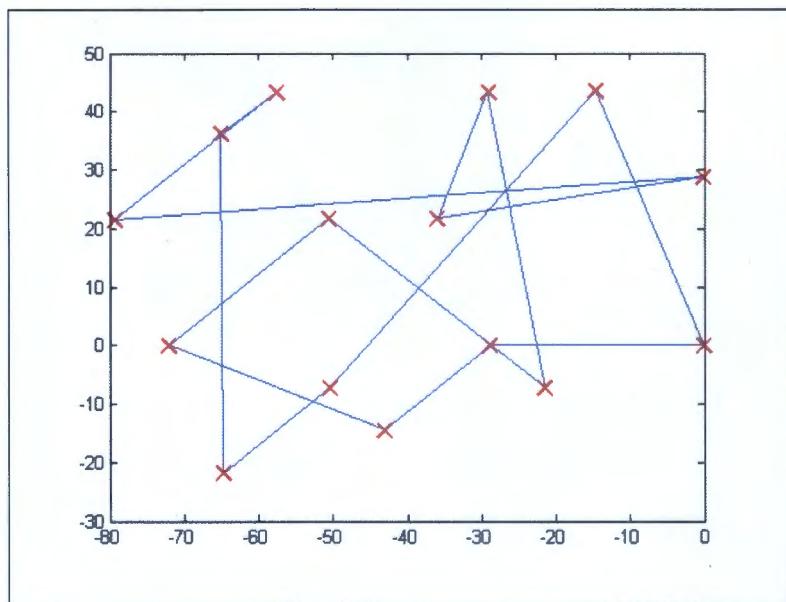
ในการทดลองนี้ ผู้วิจัยเลือกค่าพารามิเตอร์โดยใช้วิธีการลองผิดลองถูก (Trial and Error) เพื่อหาค่าพารามิเตอร์ที่เหมาะสมของแต่ละขั้นตอนวิธี โดยในขั้นตอนวิธีอาณานิคมด (Ant Colony System: ACS) ได้มีการกำหนดค่าพารามิเตอร์ไว้ดังนี้

- จำนวนมด 8 ตัว
- ปริมาณฟีโรโมนเริ่มต้น $\tau_0 = 0.001$
- เกณฑ์ในการเลือกเส้นทาง $q_0 = 0.7$
- พารามิเตอร์ควบคุมค่าอิริสติก $\beta = 2$
- อัตราการระเหยของฟีโรโมน $\rho = 0.2$

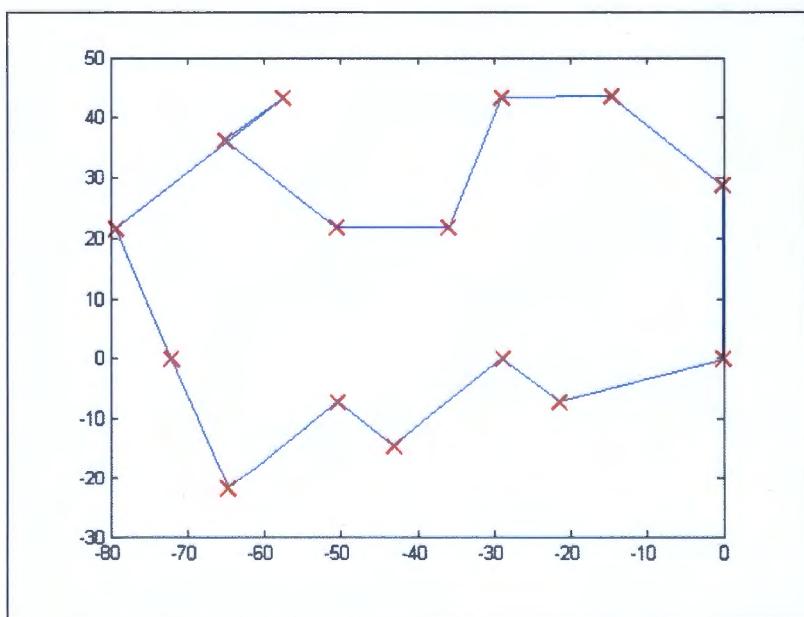
และพารามิเตอร์ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่า (Cuckoo Search: CS) มีดังต่อไปนี้

- จำนวนคำตอบหงหงด 8 ชุด
- ความน่าจะเป็นที่ไข่จะถูกทำลาย $p_a = 0.1$

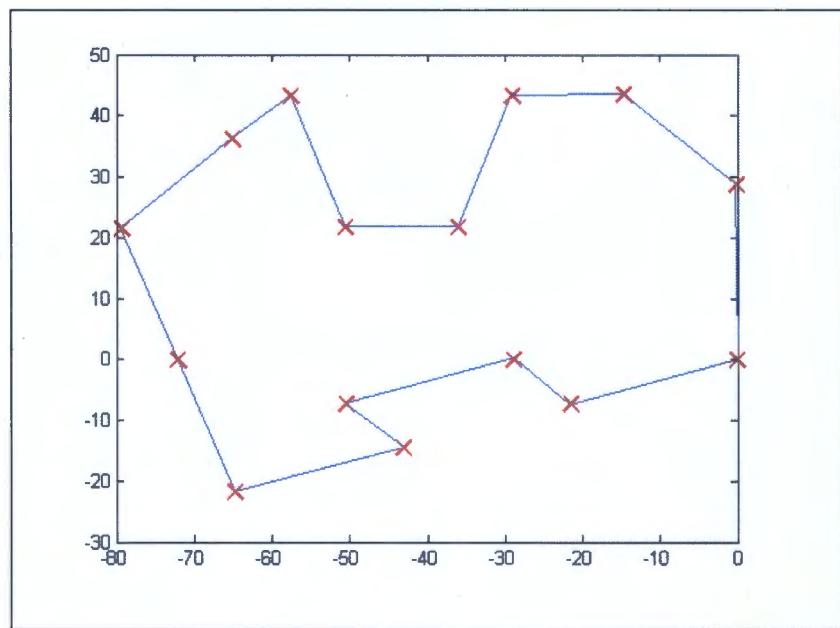
จากค่าพารามิเตอร์ดังกล่าวได้นำมาใช้ทดสอบกับข้อมูลทดสอบทั้ง 4 ชุด โดยใช้ขั้นตอนวิธีอาณานิคมดและขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่า ในการทดลองกับข้อมูลชุด p01 ผู้วิจัยมีการกำหนดเวลาจำกัดที่ไม่ถายล้อเจนต์จะเดินทางไปประมาณผลที่เวลา 3.2 วินาที และได้ทำการจัดเก็บการเปลี่ยนแปลงของผลลัพธ์ในการหาเส้นทางในเวลาแต่ละวินาที โดยผลการทดลองจากขั้นตอนวิธีอาณานิคมดจะเก็บเวลาไว้ ณ เวลาที่ 0.0533, 0.1066, 0.1599, 0.2132 และ 3.2 วินาที ซึ่งแสดงภาพดังนี้



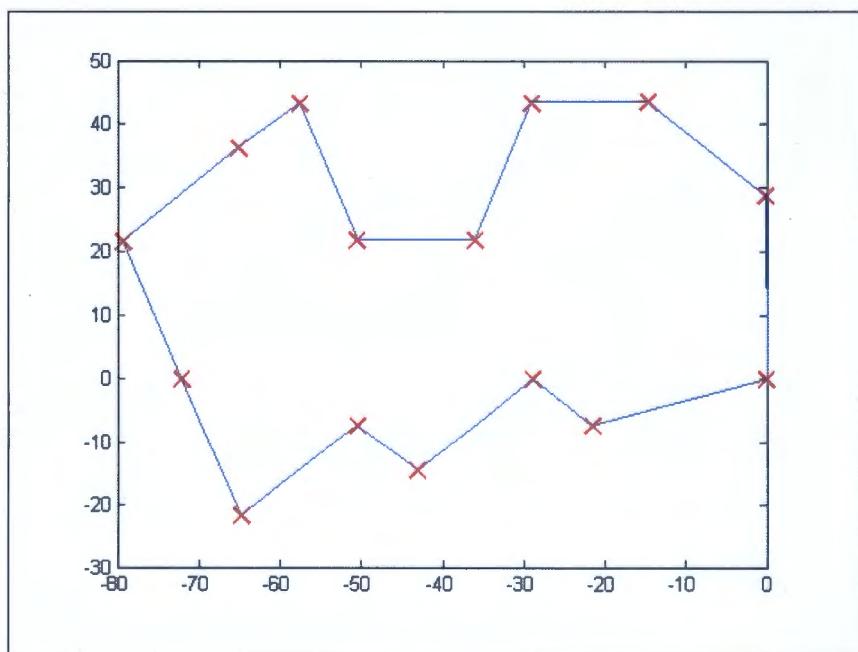
รูปที่ 4-5 ผลลัพธ์ของ ACS ณ วินาทีที่ 0.0533 วินาที



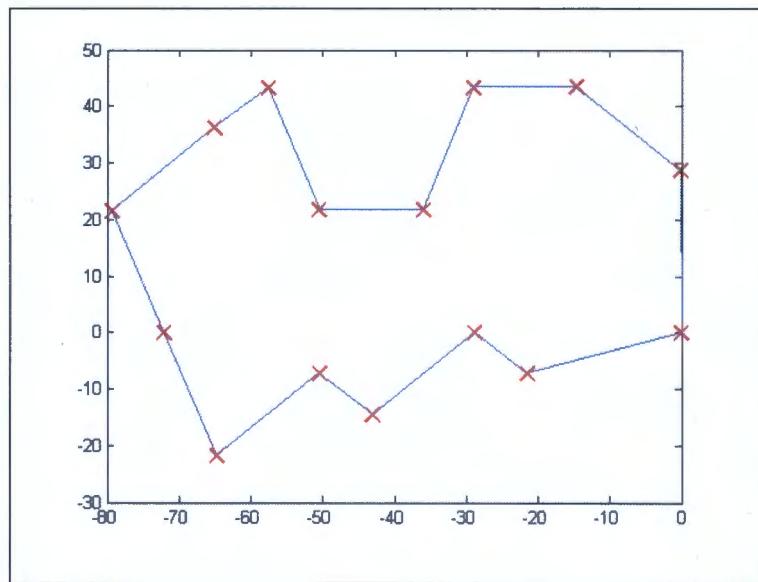
รูปที่ 4-6 ผลลัพธ์ของ ACS ณ วินาทีที่ 0.1066 วินาที



รูปที่ 4-7 ผลลัพธ์ของ ACS ณ วินาทีที่ 0.1599

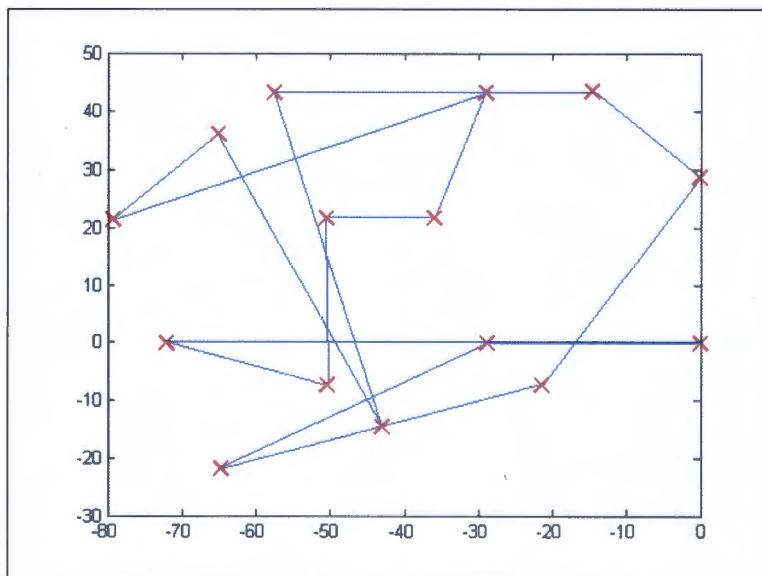


รูปที่ 4-8 ผลลัพธ์ของ ACS ณ วินาทีที่ 0.2132

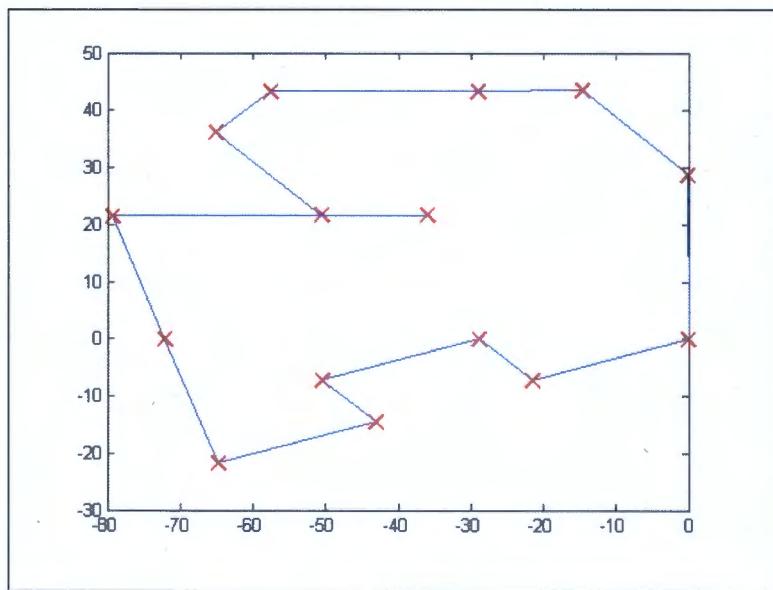


รูปที่ 4-9 ผลลัพธ์ของ ACS ณ วินาทีที่ 3.2

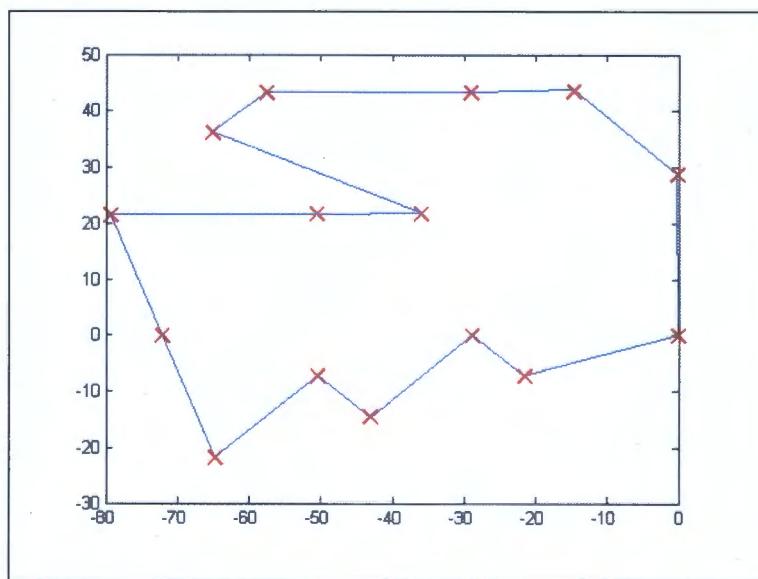
ในผลการทดลองของข้อมูลทดสอบชุด p01 โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง ผู้วิจัยได้ทำการจัดเก็บผลลัพธ์ในวินาทีที่ 0.2, 0.4, 0.8, 1.2, 1.6 และ 3.2 วินาที และจำกัดเวลาในการเดินทางของโมบายล์อิเจนต์ไว้ที่ 3.2 วินาที เช่นเดียวกัน ซึ่งได้ผลลัพธ์ดังนี้



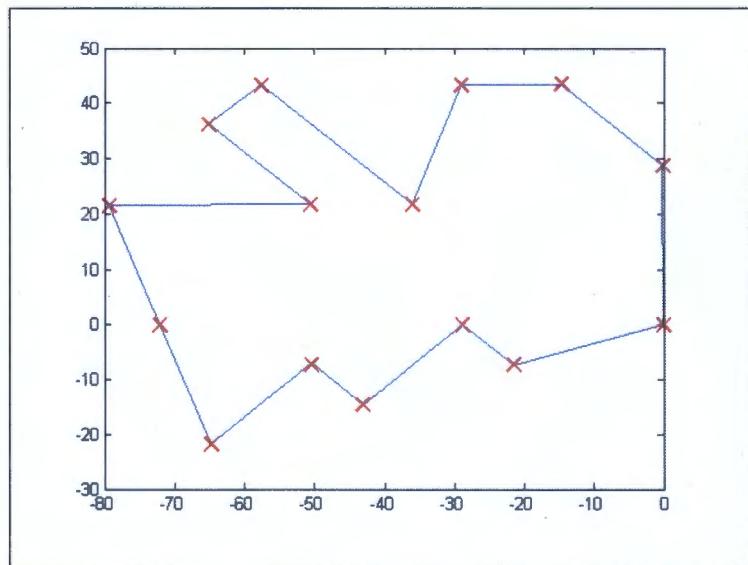
รูปที่ 4-10 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 0.2



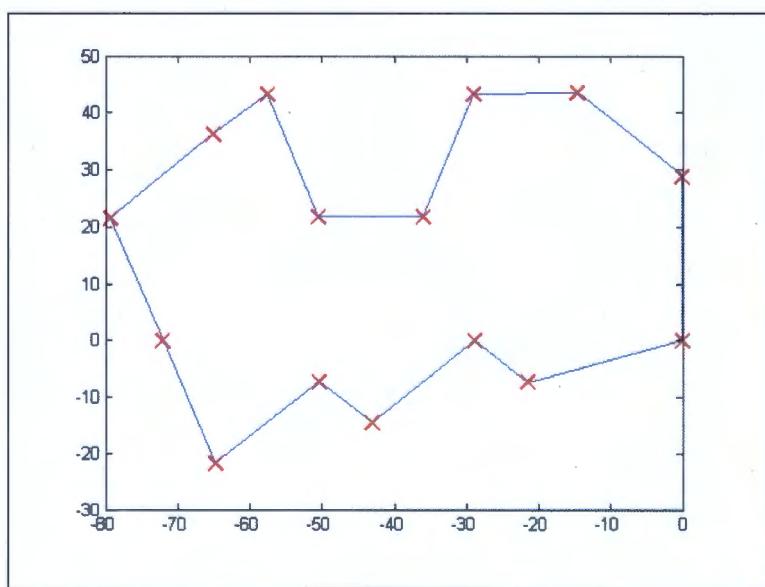
รูปที่ 4-11 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 0.4



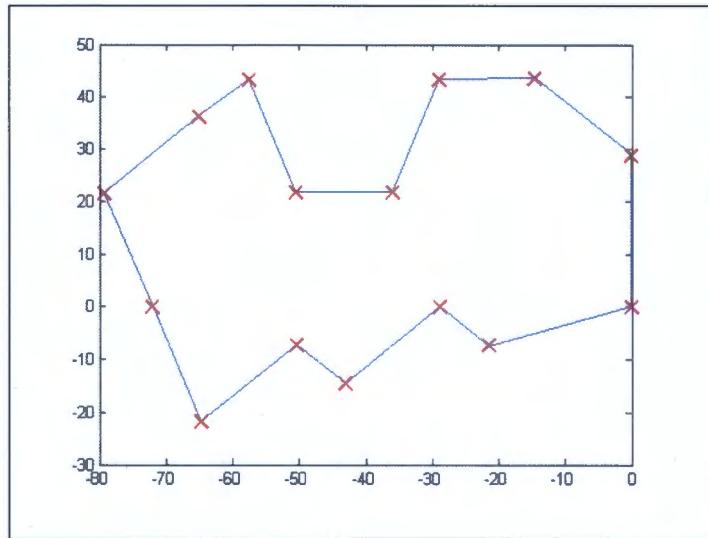
รูปที่ 4-12 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 0.8



รูปที่ 4-13 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 1.2

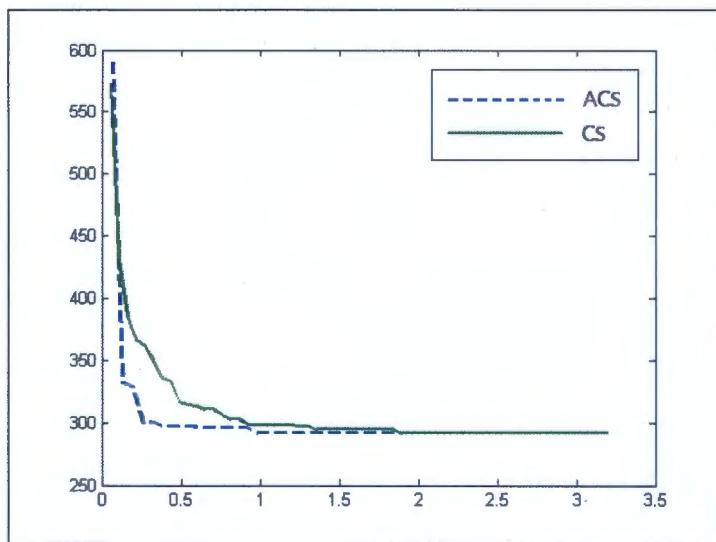


รูปที่ 4-14 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 1.6



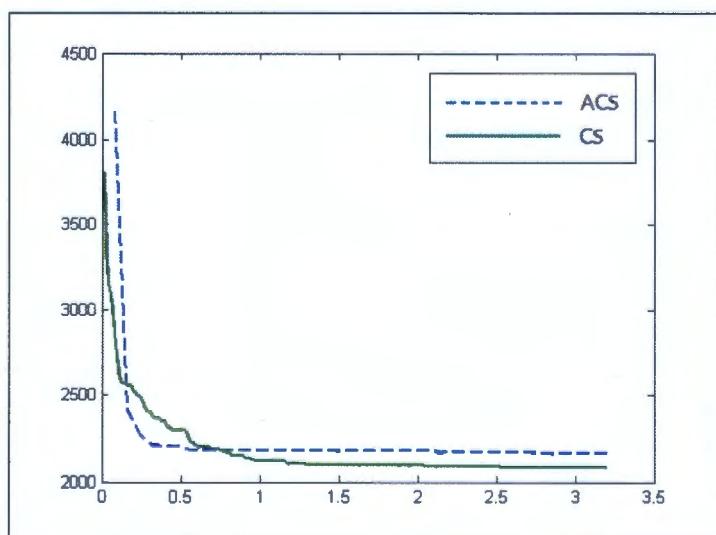
รูปที่ 4-15 ผลลัพธ์ของ CS ณ วินาทีที่ 3.2

จากรูปดังกล่าวจะเห็นได้ว่าในชุดข้อมูลทดสอบ p01 ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมดสามารถค้นหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ ณ วินาทีที่ 0.2132 แต่ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุงสามารถค้นหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ ณ วินาทีที่ 1.6 สาเหตุ เพราะว่าชุดข้อมูลทดสอบ p01 เป็นชุดข้อมูลทดสอบที่ง่ายและไม่ซับซ้อน และ ขั้นตอนอ่านานิคมจะคำนวณหาเส้นทางโดยนำระยะทางมาคิด แต่ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุงนั้นจะใช้การค้นหาคำตอบโดยอยู่บนพื้นฐานของการสุ่ม ทำให้ในข้อมูลชุดทดสอบนี้ ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมดสามารถค้นหาคำตอบได้เร็วกว่าขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง ซึ่งแสดงในรูปที่ 4.16 โดยแนวแกน x หมายถึงเวลา และแนวแกน y หมายถึง ระยะทางที่ โมบายล์เอเจนต์เคลื่อนที่ไปประมาณผลบนเซิร์ฟเวอร์



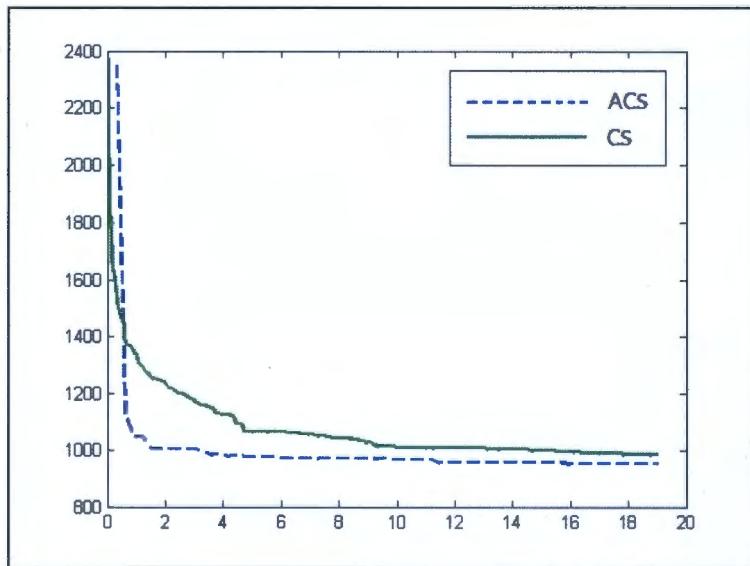
รูปที่ 4-16 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด p01

ผลลัพธ์จากการทดลองของชุดข้อมูล gr17, fri26 และ dantzig42 สามารถดูได้จากรูปที่ 4.17, 4.18 และ 4.19 และผู้วิจัยได้สรุปผลลัพธ์ทั้งหมดไว้ในตารางที่ 4-2 โดยแนวแกน x หมายถึงเวลา และแนวแกน y หมายถึง ระยะทางที่ไม่บายล์อเจนต์เคลื่อนที่ไปประมวลผลบนเซิร์ฟเวอร์ ซึ่งผู้วิจัยได้จำกัดเวลาที่ไม่บายล์อเจนต์เดินทางไปประมวลผล โดยที่ ข้อมูลทดสอบชุด gr17 มีการกำหนดเวลาที่ 3.2 วินาที ข้อมูลทดสอบชุด fri26 มีการกำหนดเวลาที่ 19 วินาที และข้อมูลทดสอบชุด dantzig42 มีการกำหนดเวลาอยู่ที่ 112 วินาที



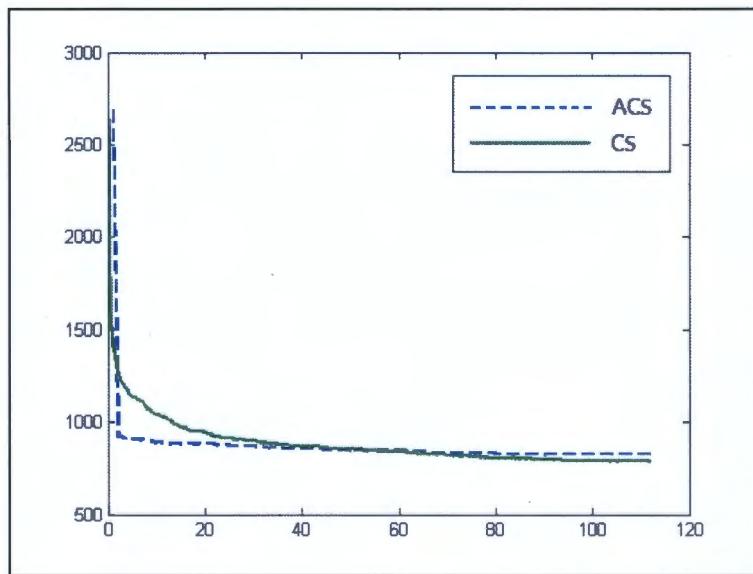
รูปที่ 4-17 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด gr17

จากรูปที่ 4-17 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด gr17 จะเห็นได้ว่า ในเริ่มแรกขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดสามารถคันหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีการคันหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง ณ วินาทีที่ 0.2 แต่เมื่อเวลาผ่านไปถึงวินาทีที่ 0.75 ขั้นตอนวิธีการคันหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุงสามารถคันหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด



รูปที่ 4-18 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด fri26

จากรูปที่ 4-18 ผลลัพธ์จากการทดลองโดยใช้ข้อมูลทดสอบชุด fri26 จะเห็นได้ว่า ในเริ่มแรกขั้นตอนวิธีการคันหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุงสามารถคันหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดแต่ต่อมาเมื่อถึงวินาทีที่ 1.5 ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดสามารถคันหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีการคันหาแบบนกตุเหว่าแบบปรับปรุง



รูปที่ 4-19 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด dantzig42

จากรูปที่ 4-19 ผลลัพธ์จากการทดลองโดยใช้ข้อมูลทดสอบชุด dantzig42 จะเห็นได้ว่า ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดุเหลวแบบปรับปรุงจะค้นหาคำตอบได้ไม่ดีนักเมื่อถึงวินาทีที่ 1 แต่ใน ห้ายที่สุด เมื่อเวลาผ่านไปถึงวินาทีที่ 50 ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดุเหลวแบบปรับปรุงสามารถค้นหา คำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านนิคมนด

ตารางที่ 4-2 สรุปค่าความถูกต้องของแต่ละขั้นตอนวิธี

Data Set	Best Path	Path Length		Accuracy (%)	
		ACS	CS	ACS	CS
p01	291	291	291	100	100
gr17	2085	2163	2090.8	96.39	99.72
fri26	937	951.8	983.6	98.45	95.26
dantzig42	699	823	785.42	84.93	89.00

พารามิเตอร์ของแต่ละขั้นตอนวิธีมีความสำคัญและหน้าที่แตกต่างกันไป และการเลือกค่าพารามิเตอร์ก็ยังส่งผลต่อคำตอบของแต่ละขั้นตอนวิธีด้วย

ในขั้นตอนวิธีอ่านจักรนด จำนวนบ่งบอกถึงจำนวนคำตอบ ยิ่งมีจำนวนมากเท่าไร ยิ่งมีโอกาสพบคำตอบที่ดีที่สุดมากเท่านั้น แต่ในทางกลับกันก็จะทำให้การประมวลผลช้าลงตามไปด้วย τ_0

จะแสดงปริมาณของฟีโรโมนที่จะถูกเพิ่มในแต่ละรอบ q_0 คือ พารามิเตอร์ที่แสดงความน่าจะเป็นในการตัดสินใจเลือกเส้นทาง ทำให้มีโอกาสเกิดคำตอบได้หลากหลายมากขึ้น ถ้า q_0 มากเกินไป จะทำให้โอกาสที่คำตอบจะมีความหลากหลายน้อยลงและเกิดปัญหาจุดต่ำสุดเฉพาะที่ได้ง่าย แต่ถ้า q_0 น้อยเกินไป อาจทำให้คำตอบที่ได้เกิดการแกว่ง ทำให้ไม่สามารถหาเส้นทางที่ดีที่สุดได้ ส่วนปริมาณ β จะแสดงความสำคัญของค่าฮิวิสติก และ ρ จะบ่งบอกปริมาณของฟีโรโมนเดิมที่จะถูกนำมาปรับในแต่ละรอบ

ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกดูเหว่า การกำหนดจำนวนคำตอบจะส่งผลเช่นเดียวกับจำนวน模ในขั้นตอนวิธีอ่านนิคมด p_a คือความน่าจะเป็นในการทำลายไป ซึ่งส่งผลทำให้คำตอบที่มีอยู่ เกิดการเปลี่ยนแปลงเล็กน้อย เพื่อให้เกิดคำตอบที่หลากหลายมากขึ้น ถ้า p_a มากเกินไป จะทำให้คำตอบเกิดการเปลี่ยนแปลงมาก อาจจะทำให้การค้นหาคำตอบเบี่ยง ในขณะเดียวกัน หาก p_a น้อยเกินไป จะทำให้คำตอบเกิดการเปลี่ยนแปลงน้อยลงตามไปด้วย ทำให้คำตอบที่ได้เกิดความหลากหลายน้อยลง และเกิดปัญหาจุดต่ำสุดเฉพาะที่ได้ง่าย

บทที่ 5 สรุปผลการทดลอง

5.1 ສຽງຜລກການທດສອງ

เนื่องจากเทคโนโลยีโมบายล์ເອເຈັນຕີເປັນໜຶ່ງໃນເທິດໂລຢີຂອງຮະບບປະມາວຸລົມແບກຈະຈາຍໂມບາຍລໍເອເຈັນຕີຈະຮັບງານຂອງຜູ້ໃຊ້ ແລະ ນຳງານໄປປະມາວຸລົມຄົບນເຄື່ອງເຊີຣົບເວຼົອຕ່າງໆ ດັ່ງນັ້ນ ກາງວາງແພນຍ້າຍແຫ່ງໆທຳກຳຈົບປັດທີ່ຈະທຳໄຟກາປະມາວຸລົມມີປະສິທິກາພ ໃນງານວິຊ້ຍີ້ຈຶ່ງໄດ້ນຳເສັນອກກາກລົງໃນກາງວາງແພນຍ້າຍແຫ່ງໆທຳກຳຈົບປັດຂອງໂມບາຍລໍເອເຈັນຕີ ແລະ ປັບປຸງຂັ້ນຕອນໃນກາງຍ້າຍທຳກຳຈົບປັດຂອງໂມບາຍລໍເອເຈັນຕີ ໂດຍພົກພາດທົດລອງຈະແບ່ງອອກເປັນ 2 ກາງທົດລອງ ໃນກາງທົດລອງທີ່ 1 ຈະເປັນການສຶກຫາກາງວາງແພນຍ້າຍແຫ່ງໆທຳກຳຈົບປັດໂດຍໃຫ້ຂັ້ນຕອນວິຊ້ອານານີຄົມມຸດ ແລະ ທົດລອງບນສກາພແວດລ້ອມເສີມອື່ນຈົງທີ່ທຳກຳຈົບປັດຂັ້ນມາ ໂດຍຈຳລອງເຄື່ອງຢ່າງຊື່ນີ້ຈຳນວນ 20 ໂທນດ ແລະ ໃໃຫ້ຂັ້ນຕອນອານານີຄົມມຸດທີ່ຜ່ານການປັບປຸງແລ້ວມາທົດສອບ ແລະ ເປີຍບເຖິງກັບພລັບພົມຈັກຂັ້ນຕອນວິຊ້ອານານີຄົມມຸດທີ່ຍີ້ໄຟກົງປັບປຸງ ໃນກາງທົດລອງທີ່ 2 ຈະທຳກຳທົດລອງກັບຂໍ້ມູນລົມປັບປຸງທາງເດີນທາງຂອງພັກງານຂາຍ ຊື່ນີ້ແມ່ນປັບປຸງທາງເຊີນເຖິງກັບປັບປຸງທາງກາງວາງແພນຍ້າຍແຫ່ງໆທຳກຳຈົບປັດຂອງໂມບາຍລໍເອເຈັນຕີ ໂດຍຂໍ້ມູນມີທັງໝົດ 4 ຊຸດ ໄດ້ແກ່ p01, gr17, fri26 ແລະ dantzig42 ໂດຍປະກອບໄດ້ດ້ວຍ 15, 17, 26 ແລະ 42 ໂທນດ ຕາມລຳດັບ ຜົນທີ່ໄດ້ຈາກກາງທົດລອງແສດງໃຫ້ເຫັນວ່າຂັ້ນຕອນວິຊ້ທີ່ນຳເສັນອື່ນ໌ສາມາຄາທາເສັ້ນທາງທີ່ເໝາະສົມໃນກາງຍ້າຍທຳກຳຈົບປັດຂອງໂມບາຍລໍເອເຈັນຕີໄດ້ຕືກວ່າຂັ້ນຕອນວິຊ້ອານານີຄົມມຸດ

ในการทดลองที่ 1 จะทำการประมวลผลขั้นตอนวิธีอ่านนิคமดหั้งหมด 1,000 รอบ จากผลลัพธ์ในรูปที่ 4-3 จะเห็นได้ว่าขั้นตอนวิธีอ่านนิคમดที่ผ่านการปรับปรุงแล้วมีประสิทธิภาพที่ดีกว่า ขั้นตอนวิธีอ่านนิคமดที่ยังไม่ผ่านการปรับปรุง โดยในจำนวนรอบที่ 180 ขั้นตอนวิธีอ่านนิคமดที่ผ่านการปรับปรุงแล้ว โมบายล์แอเจนต์ใช้เวลาในการเดินทางไปประมวลผลอยู่ที่ 96.5 มิลลิวินาที ในขณะที่ขั้นตอนวิธีแบบดั้งเดิมใช้เวลาอยู่ที่ 117 มิลลิวินาที ในจำนวนรอบที่ 480 วิธีที่การนำเสนอด้วยวิธีการดั้งเดิมสามารถประมวลผลได้ในเวลาที่เท่ากัน 96.5 มิลลิวินาที แต่ในจำนวนรอบที่ 1,000 วิธีการที่นำเสนอนั้นสามารถหาเส้นทางที่ดีที่สุดได้ในเวลา 93.92 มิลลิวินาที และในวิธีการดั้งเดิมนั้นสามารถคำนวณหาเส้นทางได้ 96.5 มิลลิวินาทีเท่าเดิม

ในการทดลองที่ 2 จากผลลัพธ์แสดงให้เห็นถึงประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดคุณว่าแบบปรับปรุง ซึ่งให้ผลลัพธ์ในการค้นหาเส้นทางที่ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดในบางชุดข้อมูลจากรูปที่ 4-16 ชุดข้อมูลทดสอบ p01 จะเห็นได้ว่า ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดและขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดคุณว่าแบบปรับปรุงจะได้ผลลัพธ์สุดท้ายในการหาเส้นทางได้ดีทั้งสองขั้นตอนวิธี ในรูปที่ 4-17 ชุดข้อมูลทดสอบ gr17 ในเริ่มแรกขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดมีความเร็วสูงเข้าที่ดีกว่า แต่หลังจากวินาที

0.75 ขั้นตอนวิธีการคันหนานกดเท่าสามารถคันหนาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด ในรูปที่ 4-18 ชุดข้อมูลทดสอบ fr126 ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด มีความเร็วสูงกว่าที่ดีกว่าและสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุง และในรูปที่ 4-19 ชุดข้อมูลทดสอบ dantzig42 ในเริ่มแรกขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด มีความเร็วสูงกว่าที่ดีกว่าขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุง แต่ในผลลัพธ์สุดท้ายขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุงสามารถคันหนาเส้นทางได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด

5.2 ปัญหาและข้อเสนอแนะ

ในขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุงจะมีความเร็วสูงกว่าที่ซักกว่าขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด จึงควรพัฒนากระบวนการคันหนาคำตอบให้มีความเร็วสูงกว่าที่ดีกว่าเดิม

ข้อมูลแต่ละชุดมีจำนวน ลักษณะ และความซับซ้อนแตกต่างกัน ดังนี้ ควรพัฒนาวิธีการคัดเลือกพารามิเตอร์ของขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมด และขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุง เพราะข้อมูลต่างชนิดกันย่อมมีพารามิเตอร์ที่เหมาะสมแตกต่างกัน

พัฒนาขั้นตอนวิธีหรือกระบวนการในการตัดสินใจในการเลือกเส้นทางให้รองรับไม่เดลเครือข่ายแบบไม่สมมาตรหรือโหนดแต่ละโหนดมีจำเป็นต้องเชื่อมต่อกันหมด

5.3 งานที่จะทำต่อไปในอนาคต

1. พัฒนาขั้นตอนวิธีอ่านานิคมมดและขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุงสำหรับปัญหารายการย้ายแหล่งทำงานของโมบายล์โอเจนตให้มีประสิทธิภาพมากขึ้น
2. ทดสอบกับชุดข้อมูลที่มีจำนวนโหนดมากขึ้น
3. พัฒนากระบวนการตัดสินใจของขั้นตอนวิธีการคันหนาแบบกดเท่าแบบปรับปรุง เพื่อให้มีความเร็วสูงกว่าที่ดีกว่าเดิม
4. พัฒนากระบวนการตัดสินใจให้รองรับเครือข่ายที่โหนดไม่จำเป็นต้องเชื่อมต่อกันทุกโหนด
5. พัฒนาแอพพลิเคชั่นเพื่อใช้สำหรับคันหนาเส้นทางที่ดีที่สุดของโมบายล์โอเจนต

បរទេសាន្តកម្ម

- E. Bonabeau, M. Dorigo and G. Theraulaz (1999), "Swarm intelligent". New York, NY: Oxford University Press, 1999.
- Jian-pei Zhang, Jun Ma, Jing Yang and Li-li Cheng (2007), "An Improved Migration Strategy of Mobile Agent," Fourth International Conference on Fuzzy Systems and Knowledge Discovery (FSKD 2007), Volume 1, pp.577-581.
- Jun Ma, Yu Zhang, Jianpei Zhang and Lili Cheng (2008), "Solution to Traveling Agent Problem Based on Improved Ant Colony Algorithm", Proceedings of the 2008 ISECS International Colloquium on Computing, Communication, Control, and Management , Volume 1,pp. 57-60 .
- K. Moizumi. The mobile agent planning problem PhD thesis.Thayer School of Engineering, Darmouth College, November 1998.
- M. Wooldridge (1997). "Agent-based Software Engineering". IEE Proceedings on Software Engineering, 144(1), pp. 26-37.
- N. R. Jennings and M. Wooldridge. "Applying Agent Technology". Journal of Applied Artificial Intelligence special issue on Intelligent Agents and Multi-Agent Systems, 1995.
- M. Dorigo and L. M. Gambardellam (1997) "Ant Colony System: A Cooperative Learning Approach to the Traveling Salesman Problem," IEEE transaction on evolutionary computational, vol. 1, no. 1, pp. 55-66.
- Yasser k. Ali, Hesham N. Elmahdy, Sanaa El Olla Hanfy Ahmed (2007), "Optimizing Mobile Agents Migration Based on Decision TreeLearning", Proceedings of world academy of science, engineering and technology , Volume 22 ,pp. 563-570.
- Marco Dorigo, Mauro Birattari, and Thomas Stützle. "Ant Colony Optimization, Artificial Ants as a Computational Intelligence Technique", IEEE Computational Intelligence Magazine. 2006.

- Xin-She Yang and Suash Deb, "Cuckoo Search via *Lévy flights*", 2009 World Congress on Nature & Biologically Inspired Computing, 2009.
- De-yu Zhang and Zhi-guo Liu, "Study on Improved Algorithm for Mobile Agent Migration Path", 2010 Third International Conference on Intelligent Network and Intelligent Systems, 2010.
- Ehsan Valian, Shahram Mohanna and Saeed Tavakoli, "Improved Cuckoo Search Algorithm for Feedforward Neural Network Training", International Journal of Artificial Intelligence & Applications (IJAIA), Vol.2, No.3, July 2011.
- Xin-She Yang, "Nature-Inspired Metaheuristic Algorithms Second Edition", Luniver Press Frome, Published in 2010.
- Milan Tuba, Milos Subotic and Nadezda Stanarevic, "Modified Cuckoo Search Algorithm for Unconstrained Optimization Problems", The 5th European Computing Conference, P. 263-268, 2011.
- A.V. Chechkin, R. Metzler, J. Klafter and V. Yu. Gonchar, "Introduction to The Theory of LÉVY flights".
- Katsuhiro Moizumi and George Cybenko, "The Travelling Agent Problem", Mathematics of Control, Signals and Systems", January 1998.
- Masayuki Higashino, Kenichi Takahashi, Takao Kawamura and Kazunori Sugahara, "Mobile Agent Migration Based on Code Caching", 2012 26th International Conference on Advanced Information Networking and Applications Workshops, 2012.

ภาคผนวก ก

324 638 437 240 421 329 297 314 95 578 435 0 254 391 448 157 301
70 567 191 27 346 83 47 68 189 439 287 254 0 145 202 289 55
211 466 74 182 243 105 150 108 326 336 184 391 145 0 57 426 96
268 420 53 239 199 123 207 165 383 240 140 448 202 57 0 483 153
246 745 472 237 528 364 332 349 202 685 542 157 289 426 483 0 336
121 518 142 84 297 35 29 36 236 390 238 301 55 96 153 336 0

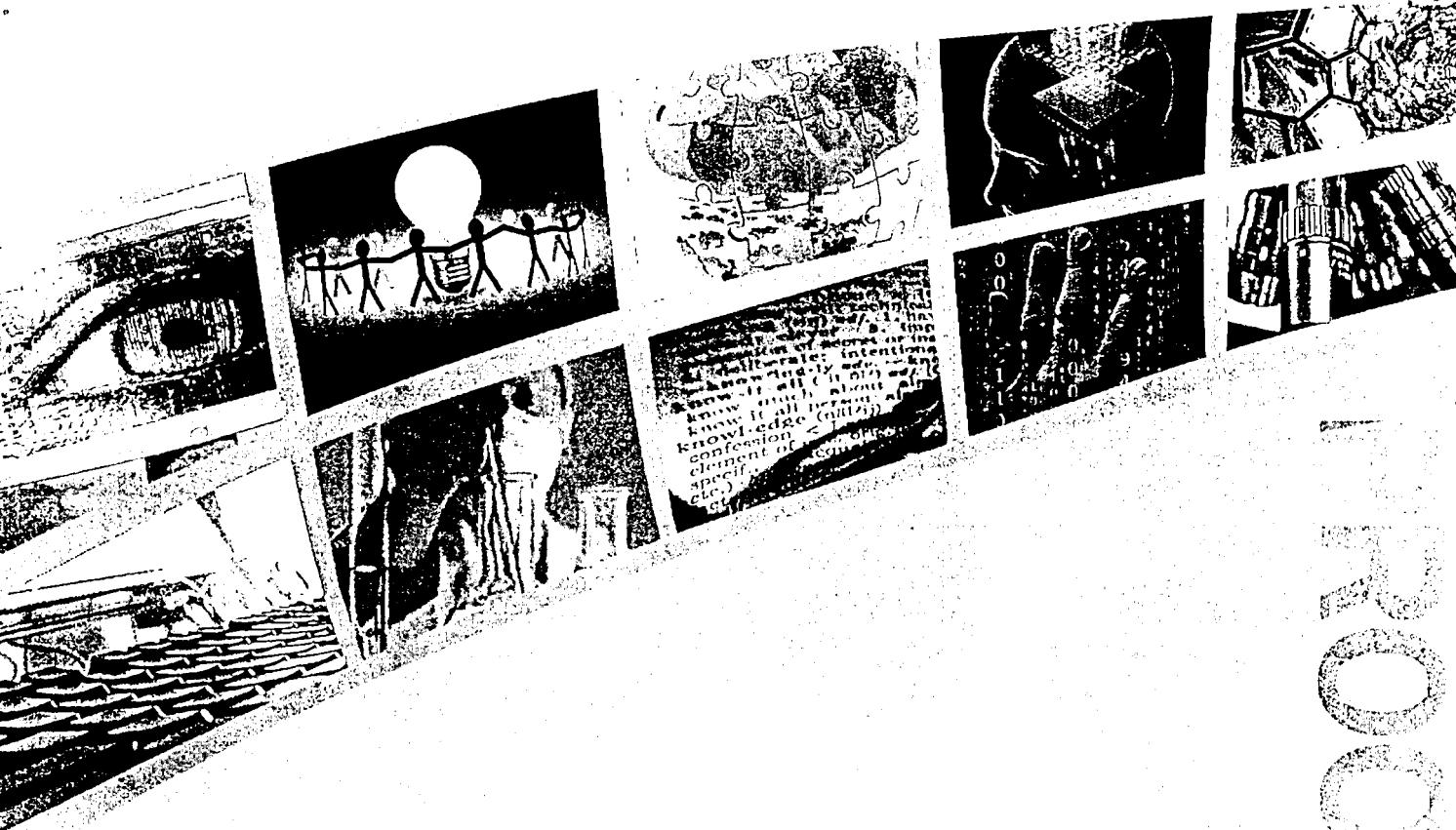
3. fri26 (26 ໂທນດ)

0 83 93 129 133 139 151 169 135 114 110 98 99 95 81 152 159 181 172 185 147
157 185 220 127 181
83 0 40 53 62 64 91 116 93 84 95 98 89 68 67 127 156 175 152 165 160
180 223 268 179 197
93 40 0 42 42 49 59 81 54 44 58 64 54 31 36 86 117 135 112 125 124 147
193 241 157 161
129 53 42 0 11 11 46 72 65 70 88 100 89 66 76 102 142 156 127 139 155
180 228 278 197 190
133 62 42 11 0 9 35 61 55 62 82 95 84 62 74 93 133 146 117 128 148 173
222 272 194 182
139 64 49 11 9 0 39 65 63 71 90 103 92 71 82 100 141 153 124 135 156
181 230 280 202 190
151 91 59 46 35 39 0 26 34 52 71 88 77 63 78 66 110 119 88 98 130 156
206 257 188 160
169 116 81 72 61 65 26 0 37 59 75 92 83 76 91 54 98 103 70 78 122 148
198 250 188 148
135 93 54 65 55 63 34 37 0 22 39 56 47 40 55 37 78 91 62 74 96 122
172 223 155 128
114 84 44 70 62 71 52 59 22 0 20 36 26 20 34 43 74 91 68 82 86 111
160 210 136 121
110 95 58 88 82 90 71 75 39 20 0 18 11 27 32 42 61 80 64 77 68 92
140 190 116 103
98 98 64 100 95 103 88 92 56 36 18 0 11 34 31 56 63 85 75 87 62 83
129 178 100 99

187 191 146 150 156 142 137 130 125 105 90 81 41 10 0 27 48 35 58 82 87
77 72 102 111 112 110 115 126 136 140 150 155 155 160 179 172 178 176 171 188 192
161 170 120 124 130 115 110 104 105 90 72 62 34 31 27 0 21 26 58 62 58
60 45 74 84 84 83 88 98 109 112 123 128 127 133 155 148 151 151 144 164 166
142 146 101 104 111 97 91 85 86 75 51 59 29 53 48 21 0 31 43 42 36 30
27 56 64 66 63 66 75 90 93 100 104 108 114 133 126 131 129 125 144 147
174 178 133 138 143 129 123 117 118 107 83 84 54 46 35 26 31 0 26 45 68
62 59 88 96 98 97 98 98 115 126 123 128 136 146 159 158 163 161 157 176 180
185 186 142 143 140 130 126 124 128 118 93 101 72 69 58 58 43 26 0 22 50
70 69 99 107 95 91 79 85 99 108 109 113 124 134 146 147 159 163 156 182 188
164 165 120 123 124 106 106 105 110 104 86 97 71 93 82 62 42 45 22 0 30
49 55 81 87 75 72 59 62 81 88 86 90 101 111 122 124 135 139 139 161 167
137 139 94 96 94 80 78 77 84 77 56 64 65 90 87 58 36 68 50 30 0 21
27 54 60 47 44 31 38 53 60 62 67 75 85 98 121 108 118 113 134 140
117 122 77 80 83 68 62 60 61 50 34 42 49 82 77 60 30 62 70 49 21 0
5 32 40 36 32 36 47 61 64 71 76 79 84 105 97 102 102 95 119 124
114 118 73 78 84 69 63 57 59 48 28 36 43 77 72 45 27 59 69 55 27 5
0 29 37 39 36 42 53 62 66 78 82 81 86 107 99 103 101 97 116 119
85 89 44 48 53 41 34 28 29 22 23 35 69 105 102 74 56 88 99 81 54 32
29 0 8 12 9 28 39 36 39 52 62 54 59 79 71 73 71 67 86 90
77 80 36 40 46 34 27 19 21 14 29 40 77 114 111 84 64 96 107 87 60 40
37 8 0 11 15 33 42 34 36 49 59 50 52 71 65 67 65 60 78 87
87 89 44 46 46 30 28 29 32 27 36 47 78 116 112 84 66 98 95 75 47 36
39 12 11 0 3 21 29 24 27 39 49 42 47 66 59 64 65 62 84 90
91 93 48 50 48 34 32 33 36 30 34 45 77 115 110 83 63 97 91 72 44 32
36 9 15 3 0 20 30 28 31 44 53 46 51 70 63 69 70 67 88 94
105 106 62 63 64 47 46 49 54 48 46 59 85 119 115 88 66 98 79 59 31 36
42 28 33 21 20 0 12 20 28 35 40 43 53 70 67 75 84 79 101 107
111 113 69 71 66 51 53 56 61 57 59 71 96 130 126 98 75 98 85 62 38 47
53 39 42 29 30 12 0 20 28 24 29 39 49 60 62 72 78 82 108 114
91 92 50 51 46 30 34 38 43 49 60 71 103 141 136 109 90 115 99 81 53 61
62 36 34 24 28 20 20 0 8 15 25 23 32 48 46 54 58 62 88 77

83 85 42 43 38 22 26 32 36 51 63 75 106 142 140 112 93 126 108 88 60 64
66 39 36 27 31 28 28 8 0 12 23 14 24 40 38 46 50 53 80 86
89 91 55 55 50 34 39 44 49 63 76 87 120 155 150 123 100 123 109 86 62
71 78 52 49 39 44 35 24 15 12 0 11 14 24 36 37 49 56 59 86 92
95 97 64 63 56 42 49 56 60 75 86 97 126 160 155 128 104 128 113 90 67
76 82 62 59 49 53 40 29 25 23 11 0 21 30 33 43 54 62 66 92 98
74 81 44 43 35 23 30 39 44 62 78 89 121 159 155 127 108 136 124 101 75
79 81 54 50 42 46 43 39 23 14 14 21 0 9 25 23 34 41 45 71 80
67 69 42 41 31 25 32 41 46 64 83 90 130 164 160 133 114 146 134 111 85
84 86 59 52 47 51 53 49 32 24 24 30 9 0 18 13 24 32 38 64 74
74 76 61 60 42 44 51 60 66 83 102 110 147 185 179 155 133 159 146 122 98
105 107 79 71 66 70 70 60 48 40 36 33 25 18 0 17 29 38 45 71 77
57 59 46 41 25 30 36 47 52 71 93 98 136 172 172 148 126 158 147 124 121
97 99 71 65 59 63 67 62 46 38 37 43 23 13 17 0 12 21 27 54 60
45 46 41 34 20 34 38 48 53 73 96 99 137 176 178 151 131 163 159 135 108
102 103 73 67 64 69 75 72 54 46 49 54 34 24 29 12 0 9 15 41 48
35 37 35 26 18 34 36 46 51 70 93 97 134 171 176 151 129 161 163 139 118
102 101 71 65 65 70 84 78 58 50 56 62 41 32 38 21 9 0 6 32 38
29 33 30 21 18 35 33 40 45 65 87 91 117 166 171 144 125 157 156 139 113
95 97 67 60 62 67 79 82 62 53 59 66 45 38 45 27 15 6 0 25 32
3 11 41 37 47 57 55 58 63 83 105 109 147 186 188 164 144 176 182 161 134
119 116 86 78 84 88 101 108 88 80 86 92 71 64 71 54 41 32 25 0 6
5 12 55 41 53 64 61 61 66 84 111 113 150 186 192 166 147 180 188 167 140
124 119 90 87 90 94 107 114 77 86 92 98 80 74 77 60 48 38 32 6 0

ภาคผนวก ข



เอกสารประกอบการประชุมวิชาการ

Knowledge and Smart Technology

ครั้งที่ ๕ (KST-2556)

๓๑ มกราคม - ๑ กุมภาพันธ์ ๒๕๕๖

สารบัญ

เลขหน้า	ชื่อบทความ	รหัสบทความ
1	การเปรียบเทียบวิธีการเลือกตัวแปรเพื่อนำไปใช้ในการประมาณการใช้กระดาษภายในแผนกฝ่ายการผู้โดยสารด้วยวิธีโครงข่ายประสาทเทียม โดย สุภโชค เรืองศรี และวิวัฒน์ งามสันติวงศ์	44
8	การพัฒนาระบบชี้ແນนติกเดิร์ชด้วยวิธีออบเจกต์ออนໂໂໂລຢີແມປັ້ງ ກຽນສຶກຂາອງຄໍຄວາມຮູ້ທາງດ້ານຊື່ວິທີຢາເຮືອງຈັດຈຳແນກສິ່ງມີວິຕປະເທສົດສະເຫັນນ້າສະເໜັນບກ โดย ສຸທອີຣັກຍ ແສງຈັນທົມ ແລະພຣະຕີ ມືນໄຊຍຄຣີ	50
13	การວິเคราะห์ເສັ້ນທາງທີ່ໃຊ້ຮະຍະເລາດີນທາງນ້ອຍສຸດທີ່ແປປັນຕາມໜ່າງເວລາໃນໂຄຮງຂ່າຍຄຸນນກຽງເທິພາ ໂດຍ ເກົ່າຍິງສັກດີ ວິນິຊາກຣົງພົກສົງ, ດັກ ອິນທີ່ພູ່ງ ແລະເອກະພີ ສຸມາລື	53
22	การເລືອກລັກຂະນະຂອງຂໍ້ມູນຜູ້ບຸກຮຸກດ້ວຍ Heuristic Greedy Algorithm of Item Set โดย ຈະຮາຍ ອັນປັນສົ່ງ, ອັນົມນຸ່ພັນນົ່ງ ຮອດທຸກໆ ສຸວຽຄາ ຮັບມືຂໍ້ວັນ ເບີງຈາກຮົນ ຈັນທຽກອົກຖານ ແລະ ກຸມະນະ ຊິນສາຮ	64
30	การຮັງແຜນຍ້າຍແລ່ງທໍານານຂອງໂມບາຍລ໌ເອງເຈັນທີ່ດ້ວຍຂັ້ນຕອນວິທີກັນຫາແບບນົກດູເຫວົາ ໂດຍ ເອກຈິຕ ແຊັ້ນ ສຸວຽຄາ ຮັບມືຂໍ້ວັນ ຖຸສີຕ ກຸມເກມ ອັນົມນຸ່ພັນນົ່ງ ຮອດທຸກໆ ແລະກຸມະນະ ຊິນສາຮ	65
39	ການຄັດເລືອກປັ້ງຈັຍເສີ່ງຂອງໂຄຫລດຕໍ່ເລືອດໜ້າໃຈຕີບໂດຍໃຫ້ອັກອົກຮົມສາມີກທີ່ໄກລ້າທີ່ສຸດ k ຕ້າ ແລະໂຄຮງຂ່າຍປະສາດທີ່ເປັນຈຸບັນ ໂດຍ ເວັດຕ ມາກຄົງແກ້ວ ອັນົມນຸ່ພັນນົ່ງ ຮອດທຸກໆ ສຸວຽຄາ ຮັບມືຂໍ້ວັນ ແລະກຸມະນະ ຊິນສາຮ	67
45	ກຮອບງານສາຫຼັບການຄັດຄືນສາຮສະເໜັນການໃໝ່ຂໍ້ມູນໄພຣໄທຢາແນນປັ້ງຈຸບັນ ດ້ວຍເຄົານິກການວິເຄາະທີ່ຄວາມໝາຍແປງ ໂດຍ ພິຈາກ ເອກຮານຖຸກລົກສີ ແລະນະກົມທີ່ພົມພຸລ	77
53	ກຮອບງານສາຫຼັບການຮັບຜູ້ບຸດກະຮະທບຕໍ່ກອງເປົ້າຢັ້ງແປງແລະຜູ້ບຸດກະຮະທບຕໍ່ອ່ານື່ອໃນການເປົ້າຢັ້ງແປງຄວາມຕ້ອງການ ໂດຍ ເອກພລ ອິນທີ່ກົມມົງ ແລະນະກົມທີ່ພົມພຸລ	81

การวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบайл์เอเจนต์ด้วยขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกูเหว่า

Mobile Agent Migration Planning using Cuckoo Search Algorithm

เอกจิต แซ่ลี่ม¹ สุวรรณ รัศมีชัยวุฒิ¹ ภูสิต กลุ่กเกย์ม¹ อัณณูพันธ์ รอดทุกข์² และกฤชณะ ชินสาร¹

¹ภาควิชาวิทยาการคอมพิวเตอร์ คณะวิทยาการสารสนเทศ มหาวิทยาลัยบูรพา อ.เมือง จ.ชลบุรี 20131

²ภาควิชาวิทยาการคอมพิวเตอร์ คณะวิทยาศาสตร์ มหาวิทยาลัยรามคำแหง แขวงหัวหมาก กรุงเทพฯ 10240

Email: vankung.pp@gmail.com

บทคัดย่อ

โมบайл์เอเจนต์ (Mobile Agent) เป็นเทคโนโลยีรูปแบบหนึ่งบนระบบประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Computing) ที่สามารถเคลื่อนที่ไปประมวลผลบนเซิร์ฟเวอร์และย้ายแหล่งทำงานไปยังเซิร์ฟเวอร์อื่น ๆ ได้ เพื่อให้งานนั้นสำเร็จลุล่วง โดยสถานะของงานหรือโปรเซสสนั่น ๆ เมื่อย้ายไปทำงานที่เซิร์ฟเวอร์ตัวใหม่จะต้องทำการทำงานตามที่ตั้งนั้น การกำหนดเส้นทางของโมบайл์เอเจนต์จึงเป็นปัจจัยสำคัญอย่างหนึ่งที่จะทำให้การทำงานของโมบайл์เอเจนต์มีประสิทธิภาพในบทความนี้จึงได้นำเสนอการแก้ปัญหาการวางแผนย้ายแหล่งทำงานของโมบайл์เอเจนต์ ซึ่งจะนำขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกูเหว่ามาใช้สำหรับกำหนดเส้นทางของโมบайл์เอเจนต์ โดยที่มีการแก้ไขขั้นตอนในการค้นหาร่างใหม่ ในผลการทดลอง ผู้วิจัยได้นำขั้นตอนวิธีที่นำเสนอมาเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมด ซึ่งเป็นขั้นตอนวิธีที่เป็นที่นิยมในปัจจุบัน ซึ่งผลลัพธ์จะแสดงให้เห็นว่าขั้นตอนวิธีที่ผู้วิจัยได้นำเสนอ มีประสิทธิภาพในการค้นหาเส้นทาง

คำสำคัญ: โมบайл์เอเจนต์ ขั้นตอนวิธีอ่านนิคมมด ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคูกูเหว่า

Abstract

Mobile agent is a distributed computing technology which allows the processing job

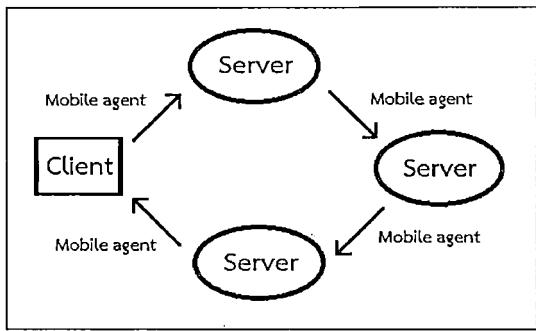
moves their agents from current processing server to another. Hence, it migration planning is a significant issue for improving performance of mobile agent. In this paper, we propose an improving method for finding path of mobile agent migration based on cuckoo search algorithm. Proposed migration algorithm modifies the migration step of the cuckoo from current nest to the new nest. Experimental results, comparing with migration using ant colony system, are confirmed that the proposed migration algorithm is an efficient method in finding path.

Key Words: Mobile agent, Ant Colony System, Cuckoo Search Algorithm

1. บทนำ

การประมวลผลแบบรวมศูนย์ (Centralized Processing) เป็นการประมวลผลโดยใช้คอมพิวเตอร์ขนาดใหญ่ทำหน้าที่ทั้งเพื่อการประมวลผลหลัก การเก็บและเรียกใช้ข้อมูล การควบคุมอุปกรณ์ต่างๆ ถูกดำเนินการด้วยเซิร์ฟเวอร์หลักเพียงเครื่องเดียวซึ่งต้องอาศัยคอมพิวเตอร์ที่มีประสิทธิภาพสูง และถ้าเซิร์ฟเวอร์นั้นต้องรับภาระการทำงานมากขึ้น เช่น มีจำนวนผู้ใช้งานมากขึ้น หรือมีโปรแกรมทำงานพร้อมกันอยู่หลายโปรแกรมทำให้เกิดความ

ล่าช้าในการให้บริการ หรือเกิดปัญหาความคับคั่งของข้อมูลบนเครือข่ายได้ ดังนั้นการประมวลผลแบบกระจาย (Distributed Processing) จึงเป็นรูปแบบที่ถูกนำมาใช้ในการแก้ปัญหาดังกล่าว



รูปที่ 1 เทคโนโลยีโมบายล์เอเจนต์

เทคโนโลยีโมบายล์เอเจนต์ (ในรูปที่ 1) เป็นอีกรูปแบบการสื่อสารที่ได้รับความสนใจเป็นอย่างมากในปัจจุบันเนื่องจากมีรูปแบบการประมวลผลแบบกระจาย โมบายล์เอเจนต์คือ โปรแกรมที่สามารถย้ายการทำงานจากเซิร์ฟเวอร์หนึ่งไปยังอีกเซิร์ฟเวอร์หนึ่ง และยังคงทำงานต่อจากเดิมได้ (Yasser k. Ali et al., 2007) [1] ซึ่งการย้ายการทำงานไปยังเซิร์ฟเวอร์ที่มีข้อมูลที่ต้องการ จะช่วยลดแบบตัวที่ของเครือข่ายลงได้ เพราะจะถูกส่งเฉพาะโอด์ สถานะ และข้อมูลของโมบายล์เอเจนต์เท่านั้น นอกจากนั้นโมบายล์เอเจนต์ยังสามารถทำงานได้โดยที่ไม่ต้องเชื่อมต่ออยู่กับเซิร์ฟเวอร์ที่โมบายล์เอเจนต์ย้ายไปทำงาน และยังสามารถลับมา.yang คลาเรนต์เดิมได้เมื่อคลาเรนต์เชื่อมต่อเข้าสู่เครือข่ายอีกครั้ง เนื่องจากการทำงานของโมบายล์เอเจนต์

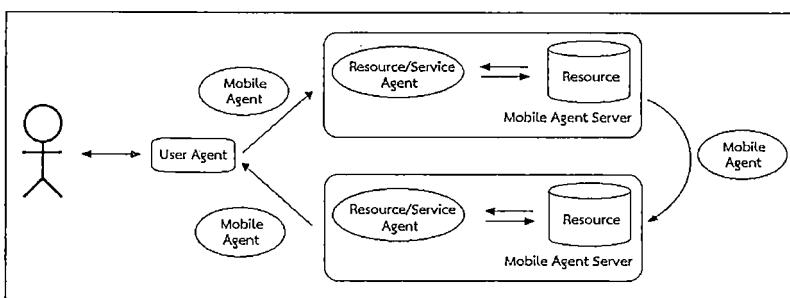
จำเป็นต้องมีการติดต่อกับเครื่องอื่นๆ ที่อยู่ในเครือข่าย ดังนั้นในการออกแบบการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ การกำหนดเส้นทางให้กับโมบายล์เอเจนต์ในการประมวลผลไปยังเซิร์ฟเวอร์ต่างๆ จึงเป็นสิ่งสำคัญ เพื่อที่โมบายล์เอเจนต์จะใช้เวลาในการเคลื่อนที่และประมวลผลให้น้อยที่สุด ทั้งหมดจึงเป็นที่มาของการวิจัยในครั้งนี้

ปัญหาที่นำเสนอในการวิจัยครั้งนี้เป็นปัญหาการหาเส้นทางของโมบายล์เอเจนต์ในการวางแผนย้ายแหล่งทำงาน และเป็นปัญหาที่ประยุกต์มาจากแนวคิดของปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย (Traveling Salesman Problem : TSP) โดยมีข้อกำหนดค่าว่าโมบายล์เอเจนต์จะต้องเคลื่อนที่ครบถ้วนเซิร์ฟเวอร์ บทความนี้จะนำเสนอขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดหัวว่า (Cuckoo Search Algorithm) และทำการเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีที่นิยม ได้แก่ ขั้นตอนวิธีอัญมณีค้มด (Ant Colony System)

2. ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

2.1 โครงสร้างและการทำงานของโมบายล์เอเจนต์

โครงสร้างของโมบายล์เอเจนต์มีโครงสร้างและหลักการทำงานแตกต่างจากการทำงานแบบคลาเรนต์/เซิร์ฟเวอร์ โดยมีส่วนประกอบที่สำคัญ ได้แก่ User Agent (UA), Mobile Agent Server (MAS), Service/Resource Agent (RSA) และ Mobile Agent (MA) ดังรูปที่ 2



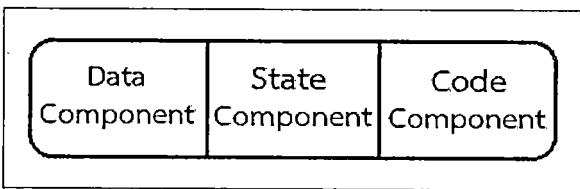
รูปที่ 2 โครงสร้างและการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ (ที่มา สมชัย แสงทองสกุลเลิศ [2])

- User Agent (UA) [2] เป็นตัวกลางที่ทำหน้าที่ติดต่อระหว่างโมบายล์เอเจนต์และคลาวน์

- Mobile Agent Server (MAS) เป็นตัวกลางที่ทำหน้าที่ในการติดต่อกับโมบายล์เอเจนต์และ RSA (Service/Resource Agent) หน้าที่สำคัญคือกำหนดสภาวะแวดล้อมต่างๆ ที่เหมาะสมสำหรับการประมวลผลให้กับโมบายล์เอเจนต์

- Service/Resource Agent (RSA) ทำหน้าที่ในการเข้าถึงข้อมูลที่ต้องการ เช่น ฐานข้อมูล

- Mobile Agent (MA) โมบายล์เอเจนต์ประกอบด้วยโค้ด ข้อมูล และสถานะ (Code Component, Data Component and State Component) ดังรูปที่ 3



รูปที่ 3 ส่วนประกอบของโมบายล์เอเจนต์
(ที่มา สมชัย แสงทองสกุลเดช [2])

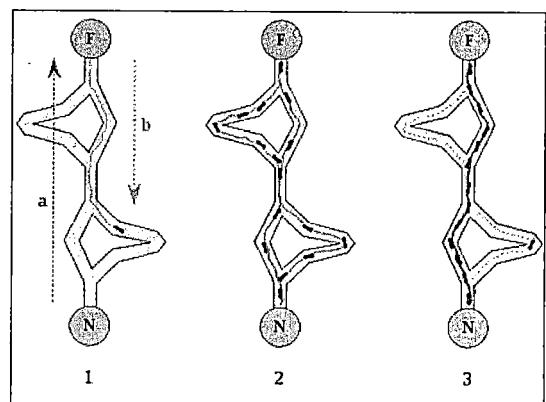
Data Component คือ ส่วนประกอบที่ทำหน้าที่เก็บข้อมูลหรือผลลัพธ์ที่จะถูกส่งไปให้กับผู้ใช้ State Component คือ ส่วนประกอบที่ทำหน้าที่เก็บสถานะ เช่น Running, Suspended หรือ Completed และ Code Component จะทำหน้าที่จัดเก็บชุดคำสั่งหรือโค้ดโปรแกรม (Program code) ที่จะนำไปประมวลผลที่เซิร์ฟเวอร์

รายละเอียดของเทคโนโลยีโมบายล์เอเจนต์นั้นสามารถอ่านเพิ่มเติมได้ที่เอกสารอ้างอิงหมายเลขอ [2]

2.2 ขั้นตอนวิธีอานานิคมด (Ant Colony System)

ขั้นตอนวิธีอานานิคมดได้รับแรงบันดาลใจมากจากมดจริง โดยการศึกษาพฤติกรรมการหาอาหารของมด (Dorigo et al., 1997; Bonabeau et al., 1999) [3] เริ่มต้นมดจะ

เดินทางไปยังแหล่งอาหาร ในขณะเดียวกันมดจะทิ้งฟีโรโมน (Pheromone) ไว้ตามทาง และเส้นทางที่มีฟีโรโมนหนาแน่นที่สุด จะมีมดเดินไปยังเส้นทางนั้นมากที่สุด ทำให้ฟีโรโมนเส้นทางนั้นถูกสะสมตลอดเวลา ในขณะเดียวกันเส้นทางที่มีมดเดินทางน้อยหรือไม่มีมดเดินทางเลย จะทำให้ฟีโรโมนระเหยไป จนทำให้เส้นทางที่มีฟีโรโมนหนาแน่นกลายเป็นเส้นทางที่ดีที่สุดไป ในรูปที่ 4 คือรูปแสดงพฤติกรรมในการหาอาหารของมด



รูปที่ 4 พฤติกรรมในการหาอาหารของมด (ที่มา http://en.wikipedia.org/wiki/Ant_colony_optimization_algorithms)

ขั้นตอนวิธีนี้ประกอบด้วย 3 ส่วนหลัก ได้แก่ กฎการเปลี่ยนสถานะ กฎการปรับฟีโรโมนเฉพาะที่ และกฎการปรับฟีโรโมนรวมกัน

2.2.1 กฎการเปลี่ยนสถานะ (State Transition Rule)

เริ่มต้นมดแต่ละตัวจะถูกสุ่มไว้ในแต่ละเมือง และมดจะมีการเดินทางหรือเปลี่ยนสถานะจากเมืองหนึ่งไปอีกเมืองหนึ่งโดยอาศัยกฏการเปลี่ยนสถานะ ความน่าจะเป็นที่มีดจะเดินทางจากเมือง r ไปยังเมือง s จะขึ้นอยู่กับค่าสุ่ม q ที่มีการกระจายอย่างสม่ำเสมอระหว่าง 0 ถึง 1 ในขณะที่ q_0 คือค่าคงที่ โดยที่สมการดังนี้

$$s = \begin{cases} \arg \max_{u \in J_k(r)} \{\tau_{r,u} \cdot \eta_{r,u}^\beta\} & ; q \leq q_0 \\ S & ; q > q_0 \end{cases} \quad (1)$$

เมื่อ $\tau_{r,u}$ คือฟีโรโมนระหว่างเมือง r และ u ส่วน $\eta_{r,u} = 1/d_{r,u}$ คือค่า heuristic (Heuristic Value) โดยที่

$d_{r,u}$ คือ ระยะทางระหว่างเมือง r และเมือง u และ J_k คือ เซตของเมืองที่มีดั้วที่ k ยังไม่เคยไป

จากสมการที่ (1) ในขณะที่ $q > q_0$ จะทำการคำนวณความป่าจะเป็นที่จะไปยังเมืองถัดไปได้จากสมการที่ (2)

$$p_{r,s}^k = \begin{cases} \frac{\tau_{r,s} \cdot \eta_{r,s}^\beta}{\sum_{u \in J_k(r)} \tau_{r,u} \cdot \eta_{r,u}^\beta} & ; u \in J_k(r) \\ 0 & ; otherwise \end{cases} \quad (2)$$

$p_{r,s}^k$ คือ ความป่าจะเป็นที่มีดั้วที่ k จะเดินทางจากเมือง r ไปยังเมือง s ส่วน β คือพารามิเตอร์ที่ควบคุมความสัมพันธ์กัน $\eta_{r,u}$

2.2.2 กฎการปรับฟีโรโมนเฉพาะที่ (Local Updating Pheromone)

ในกฎการปรับฟีโรโมนเฉพาะที่จะทำการปรับฟีโรโมนในทุกๆ เส้นทางที่มีดั้วเดินทางผ่าน

$$\tau_{r,s} = (1 - \rho) \cdot \tau_{r,s} + \rho \cdot \tau_0 \quad (3)$$

เมื่อ ρ คืออัตราการระเหยของฟีโรโมนโดยมีค่าระหว่าง 0 ถึง 1 และ τ_0 คือค่าฟีโรโมนเริ่มต้น

2.2.3 กฎการปรับฟีโรโมนวงกว้าง (Global Updating Pheromone)

ในแต่ละรอบจะมีดั้วหนึ่งที่เดินทางได้ระยะทางที่สั้นที่สุด ดังนั้นกฎการปรับฟีโรโมนวงกว้างจะใช้ปรับเส้นทางกับดั้วที่มีเส้นทางที่ดีที่สุดในของแต่ละรอบ ทำให้เส้นทางนั้นมีความหนาแน่นของฟีโรโมนเด่นชัดขึ้น โดยมีสมการดังนี้

$$\tau_{r,s} = (1 - \rho) \cdot \tau_{r,s} + \rho \cdot \Delta \tau_{r,s} \quad (4)$$

โดย $\Delta \tau_{r,s} = 1/L_{best}$ เมื่อ L_{best} สามารถเป็นได้ทั้งระยะทางที่ดีที่สุดในรอบนั้นๆ และระยะทางที่ดีที่สุดตั้งแต่เริ่มเรียนรู้

2.3 ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่า (Cuckoo Search Algorithm)

ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกตุเหว่าเป็นหนึ่งในขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบพฤติกรรมของสัตว์เข่นเดียวกับขั้นตอนวิธีอาณิคமด ขั้นตอนวิธีนี้ได้รับแรงบันดาลใจจากการวางไข่ของนกตุเหว่า (Xin-She Yang et al., 2009) [4] โดยปกติแล้วนกตุเหว่ามักจะนำไข่ไปวางที่รังของนกอีก้า ทำให้มีโอกาสที่อีกากจะพบไข่เปลกลปломและตรวจจับได้ ซึ่งจะทำให้ไข่ของนกตุเหว่าถูกกำจัดทิ้ง แต่ถ้านกอีก้ารังตรวจจับไม่ได้ จะทำให้ลูกนกตุเหว่าฟักไข่อกมาและมีโอกาสที่ลูกนกตุเหว่าจะไปทำลายไข่ใบอื่นของนกอีก้า หรือไม่ก็ยังอาหารจากลูกนกอีก้า ทำให้ลูกนกอีก้าอดอาหารตายหลังจากนั้นลูกนกตุเหว่าจะเจริญเติบโตอยู่ภายใต้รังนกอีก้า และเมื่อถึงเวลาวางไข่กุตุเหว่าก็จะบินออกไปหางรังใหม่ที่เหมาะสม

ในการที่นกตุเหว่าจะค้นหารังใหม่ที่เหมาะสมเพื่อที่จะออกไข่นั้นจะใช้หลักการในการค้นหาแบบ Lévy flight ซึ่งเป็นรูปแบบการเดินสุ่ม (Random Walking) รูปแบบหนึ่ง เป็นการค้นหาที่จะทำให้เกิดการกระจายหาคำตอบออกໄปได้มาก ทำให้สามารถหลีกเลี่ยงการเกิดปัญหาค่าต่ำสุดเฉพาะที่ได้ (Local Minimum Problem) ซึ่งสามารถอ่านเพิ่มเติมได้ที่เอกสารอ้างอิงหมายเลข [5] และ [6]

สำหรับขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนำนกตุเหว่ามี หลักการ แนวคิด และขั้นตอน คล้ายกับขั้นตอนวิธีเชิงพันธุกรรม (Genetic Algorithm) ซึ่งมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

- 1) สร้างนกตุเหว่าหรือคำตอบของปัญหา (Solution) จำนวน n ชุด $X_i (i = 1, 2, \dots, n)$ เมื่อ X_i หมายถึง นกตุเหว่าตัวที่ i และคำนวณหาค่าวัดคุณภาพของคำตอบแต่

ลักษณะ $f(X_i)$, $X_i = (x_1, x_2, \dots, x_d)^T$ โดย x_d หมายถึง ไปเป็น d และค่า v คุณประสีก์ที่ดีที่สุดไว้

2) ตรวจสอบว่าครบจำนวนรอบที่กำหนดไว้หรือถึงเกณฑ์ในการหยุดการเรียนรู้แล้วหรือไม่ ถ้ายังให้ทำการขั้นตอนที่ 3) แต่ถ้าใช่ ผลลัพธ์ของคำตอบสุดท้ายคือคำตอบที่ดีที่สุดของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบงดงามกว่า

3) ค้นหารังใหม่หรือสร้างคำตอบชุดใหม่โดยใช้หลักการของ Lévy flight

4) คำนวนหาค่า v คุณประสีก์จากคำตอบชุดใหม่ที่ดีที่สุด

5) ถ้าค่า v คุณประสีก์ของคำตอบชุดใหม่ดีกว่าค่า v คุณประสีก์ของคำตอบชุดเก่า จะทำการแทนที่ค่า v คุณประสีก์ของคำตอบชุดเก่าด้วยค่า v คุณประสีก์ของคำตอบชุดใหม่

6) ทำลายไปที่มีค่าความน่าจะเป็นที่เกิดจากการสุ่มน้อยกว่าค่าความน่าจะเป็นที่ใช้จะถูกทำลาย p_a โดย ค่าความน่าจะเป็น p_a คือค่าคงที่ที่ถูกกำหนดไว้ หลังจากนั้นทำการสร้างไปใหม่เช่นมาแทนที่ไปเก่าที่ถูกทำลายโดยการสุ่ม

7) เรียงลำดับผลลัพธ์ และเก็บคำตอบที่ดีที่สุด

8) วนกลับไปทำขั้นตอนที่ 2)

2.4 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

Marco Dorigo และ Luca Maria Gambardella นำเสนอบทความเรื่อง Ant Colonies for The Travelling Salesman Problem [7] โดยในบทความกล่าวว่า ผู้วิจัยได้นำเสนอวิธีการค้นหาเส้นทางที่สั้นที่สุดบนปัญหาการเดินทางของพนักงานขายโดยใช้ขั้นตอนวิธีอัลกอริทึมมด ซึ่งเป็นขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบพฤติกรรมการหาอาหารของมดจริง ขั้นตอนวิธีอัลกอริทึมมดประกอบด้วยขั้นตอนที่สำคัญคือ การเลือกเส้นทางด้วยกฎการเปลี่ยนสถานะ การปรับฟีโรโมนเฉพาะที่ และการปรับฟีโรโมนวงกว้าง จากผลการทดลองในบทความนี้ ขั้นตอนวิธีอัลกอริทึมมดสามารถค้นหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ดีกว่าขั้นตอนวิธีอื่นๆ

Xin-She Yang และ Suash Deb นำเสนอบทความเรื่อง Cuckoo Search via Lévy flight [4] โดยในบทความ

กล่าวว่า คอมพิวเตอร์ได้นำเสนอขั้นตอนวิธีที่เลียนแบบพฤติกรรมการวางแผนการเดินทางไปของนกคูกูเหว่าที่ซื้อว่าขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบงดงามกว่า โดยขั้นตอนวิธีนี้มีขั้นตอนสำคัญได้แก่ การค้นหารังใหม่ที่เหมาะสมโดยใช้วิธี Lévy flight ซึ่งเป็นการเดินสุ่ม (Random Walking) รูปแบบหนึ่ง เพื่อที่จะทำให้ค้นหาคำตอบได้กระจายมากขึ้น จากผลการทดลองแสดงให้เห็นว่าขั้นตอนวิธี Cuckoo Search via Lévy flight เป็นวิธีที่มีประสิทธิภาพ สามารถนำมาแก้ไขปัญหาการหาค่าเหมาะสมกว้าง (Global Optimization)

3. วิธีการที่นำเสนอ

บทความนี้เป็นการวางแผนการการย้ายแหล่งทำงานของโน้มายล์เอเจนต์โดยใช้ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบงดงามกว่า ซึ่งมีรหัสเทียม (Pseudo Code) ดังรูปที่ 5 โดยบทความนี้จะแบ่งขั้นตอนสำคัญออกเป็น 3 ขั้นตอน ได้แก่ การออกแบบคำตอบของปัญหา การค้นหารังใหม่ และการทำลายไปและสร้างไปใหม่

```

CS do
    initParameter();
    bird = initSolution();
    bestbird, bird = getBestBird(bird, bird);
    while ( t<max ) do
        new_bird = getNewNest(bird,bestbird);
        best, bird = getBestBird(bird, new_bird);
        new_bird = destroyEgg(new_bird, best);
        best, bird = getBestBird(bird, new_bird);
        if ( objFunc(best)<objFunc(bestbird) ) do
            bestbird = best;
        end
        t = t+1;
    end
    return bestbird;
end

```

รูปที่ 5 รหัสเทียมของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบงดงามกว่า

3.1 การออกแบบคำตอบ

การออกแบบคำตอบจะออกแบบเป็นเมทริกซ์ขนาด $n \times d$ ดังรูปที่ 6 ซึ่ง n หมายถึง จำนวนคำตอบหรือจำนวนนกตัวที่ d หมายถึง จำนวนมิติของคำตอบ หรือจำนวนไข่ของนกตัวที่ i ซึ่งที่ค่าตั้งแต่ 0 ถึง 1

$$\begin{pmatrix} x_{11} & x_{12} & \cdots & x_{1d} \\ x_{21} & x_{22} & \cdots & x_{2d} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{n1} & x_{n2} & \cdots & x_{nd} \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 0.35 & 0.79 & \cdots & 0.03 \\ 0.90 & 0.12 & \cdots & 0.28 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0.81 & 0.41 & \cdots & 0.98 \end{pmatrix}$$

รูปที่ 6 ตัวอย่างการออกแบบคำตอบ

ในแต่ละคำตอบจะเป็นลำดับเส้นทางในการย้ายแหล่งทำงานของโมบายแอเจนต์ ซึ่งแต่ละ x_{ij} หมายถึง ลำดับความสำคัญของโนนด์ โมบายล์แอเจนต์จะเริ่มต้นจากโนนด์ที่ มีความสำคัญ x_{ij} มากที่สุดเป็นอันดับแรก หลังจากนั้น จะเลือกเดินทางไปยังโนนด์ที่มีความสำคัญ x_{ij} น้อยลง ตามลำดับ และค่า x_{ij} ที่น้อยที่สุดคือโนนด์สุดท้ายที่ โมบายล์แอเจนต์จะเดินทางไป

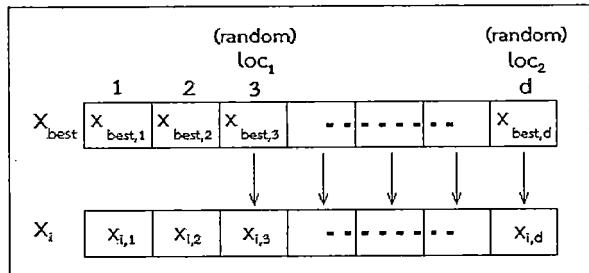
3.2 การค้นหารังใหม่

ในบทความนี้ การค้นหารังใหม่จะเปลี่ยนจากการค้นหาคำตอบจากวิธีดึง Lévy flight เป็นวิธีใหม่โดยมีขั้นตอนดังนี้

- 1) หากคำตอบที่ดีที่สุด X_{best} จากการคำนวณค่า วัตถุประสงค์ของทุกคำตอบ $f(X_i)$
- 2) วนรอบตั้งแต่ $i = 1$ ถึง n
- 3) สุ่มตำแหน่ง loc_1 และ ตำแหน่ง loc_2 โดยที่ $1 \leq loc_1 \leq loc_2 \leq d$
- 4) นำค่าลำดับความสำคัญของ X_{best} ในตำแหน่งที่ loc_1 จนถึง loc_2 และแทนที่ค่าลำดับความสำคัญของ X_i ในตำแหน่งที่ loc_1 จนถึง loc_2 ตามตัวอย่างรูปที่ 7

5) วนกลับไปทำขั้นตอนที่ 2)

6) ได้ชุดคำตอบใหม่



รูปที่ 7 ตัวอย่างค้นหารังใหม่หรือการสร้างคำตอบชุดใหม่

จากตัวอย่างรูปที่ 7 จะทำให้คำตอบชุดใหม่มีเส้นทางที่ ใกล้เคียงกับคำตอบที่ดีที่สุดของคำตอบชุดเก่า

3.3 การทำลายไปและสร้างไปใหม่

ในไช่แต่ละใบนั้นจะมีโอกาสที่จะถูกอกอ้อการทำลาย ทั้งนี้ ขึ้นอยู่กับความน่าจะเป็น p_a ที่ไข่ของนกตัวหัวจะถูกตรวจพบโดยนกอ้อ ไช่แต่ละไข่จะถูกสุ่มความน่าจะเป็น $p_{i,j}$ ขึ้นมา หากไข่ไปได้มีความน่าจะเป็น $p_{i,j} < p_a$ ไข่ ใบนั้นก็จะถูกทำลาย และสามารถสร้างไช่ไปใหม่ได้โดยการ สุ่มค่าตั้งแต่ 0 ถึง 1 ไว้แทนที่ไข่ใบเดิม

4. การทดลองและการทดลอง

ในบทความนี้ได้กำหนดขอบเขตของงานไว้ 2 ข้อ คือ 1) ลักษณะของข้อมูลทดสอบจะเป็นกราฟสมบูรณ์ (Completed Graph) และ 2) โมบายล์แอเจนต์จะต้อง เดินทางไปประมวลผลครบทุกโนนด์ ในการทดลองจะนำ ขั้นตอนวิธีที่นำเสนอนามาเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีอ่านนิคม นด เนื่องจากขั้นตอนวิธีอ่านนิคมดเป็นขั้นตอนวิธีที่มี ข้อเสียและได้รับความนิยม ซึ่งเป็นที่ยอมรับในปัจจุบัน

ในงานวิจัย [8] และ [9] ได้กล่าวว่า ถ้าโมบายล์แอเจนต์ เคลื่อนที่ไปประมวลผลครบทุกโนนด์ ปัญหาการย้าย แหล่งทำงานของโมบายล์แอเจนต์จะกลایเป็นปัญหาการ เดินทางของพนักงานขาย หรือกล่าวได้ว่าปัญหาการเดินทาง ของพนักงานขายเป็นขั้นเซตของปัญหาการวางแผนการย้าย

แหล่งทำงานของโภนบายล์ເອຈົນຕໍ່ດັ່ງນັ້ນໃນບໍທຄວາມນີ້ຈຶ່ງໃຊ້
ຂໍ້ມູນທດສອບທີມາຈາກປ້ອງທາງເດືອນທາງຂອງພນັກງານຂາຍ
ໂດຍຈະໃຊ້ຂໍ້ມູນທດສອບທັງໝົດ 4 ປຸດ ໃນການທດສອບ ໄດ້ແກ່
p01, gr17, fri26 ແລະ dantzig42 [10] ຈຶ່ງຈະແສດງ
ຮາຍລະເລື່ອດັ່ງນັ້ນໃນຕາງໆທີ່ 1

ຕາງໆທີ່ 1 ຮາຍລະເລື່ອດັ່ງນັ້ນໃນຕາງໆທີ່ 1

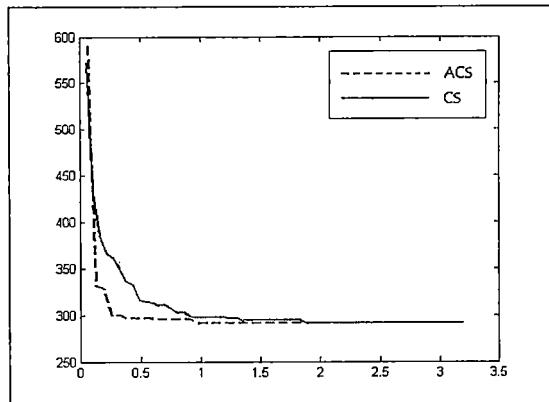
Data set	Number of nodes	Best path
p01	15	291
gr17	17	2085
fri26	26	937
dantzig42	42	699

ໃນການທດຄອງນີ້ ຜູ້ຈັກໄລ້ອກຄ່າພາຣາມີເຕອຣ໌ໂດຍໃຊ້ວິທີກາ
ລອງຜິດລອງຖຸກ (Trial and Error) ເພື່ອຫາຄ່າພາຣາມີເຕອຣ໌ທີ່
ເກມະສນຂອງແຕ່ລະຂັ້ນຕອນວິທີ ໂດຍໃນຂັ້ນຕອນວິທີອາຄານີຄມ
ມດ (Ant Colony System: ACS) ໄດ້ມີການກຳນົດ
ຄ່າພາຣາມີເຕອຣ໌ໄວ້ດັ່ງນີ້

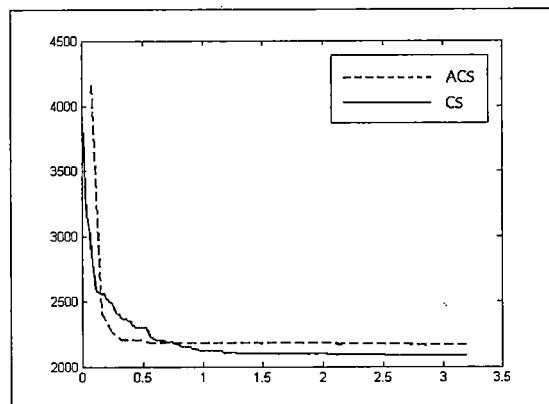
- ຈຳນວນມດ 8 ຕ້ວັນ
- ປຽມານີໂໂຣມິນເຣີນ ຕັ້ນ $\tau_0 = 0.001$
- ເກນົ້າໃນການເລືອກເສັ້ນທາງ $q_0 = 0.7$
- ພາຣາມີເຕອຣ໌ຄວບຄຸມຄ່າຢີຣີສຕິກ $\beta = 2$
- ອັຕຣາກາຮະເຫຍຂອງີໂໂຣມິນ $\rho = 0.2$

ແລະພາຣາມີເຕອຣ໌ໃນຂັ້ນຕອນວິທີກີ່ກັນທາແບບນົດໜ່ວ່າ
(Cuckoo Search: CS) ມີດັ່ງຕ່ອນໄປນີ້

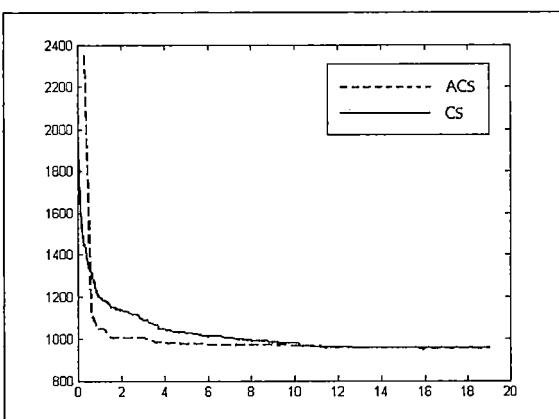
- ຈຳນວນຄຳຕອບທັງໝົດ 8 ປຸດ
 - ຄວາມນໍາຈະເປັນທີ່ໃຊ້ຈະຖຸກທໍາລາຍ $p_a = 0.1$
- ຈາກຄ່າພາຣາມີເຕອຣ໌ດັ່ງກ່າວໄດ້ນຳມາໃຫ້ທດສອບກັບຂໍ້ມູນ
ທດສອບທັງ 4 ປຸດ ຈຶ່ງທຳໃຫ້ໄດ້ຜລັພົບດັ່ງຮູບທີ່ 8,9,10 ແລະ 11
ແລະຕາງໆທີ່ 2



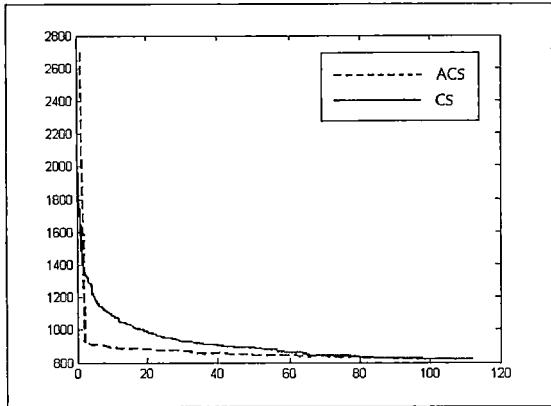
ຮູບທີ່ 8 ຜລັພົບຂອງຂໍ້ມູນທດສອບປຸດ p01



ຮູບທີ່ 9 ຜລັພົບຂອງຂໍ້ມູນທດສອບປຸດ gr17



ຮູບທີ່ 10 ຜລັພົບຂອງຂໍ້ມູນທດສອບປຸດ fri26



รูปที่ 11 ผลลัพธ์ของข้อมูลทดสอบชุด dantzig42

ตารางที่ 2 สรุปค่าความถูกต้องของแต่ละขั้นตอนวิธี

Data Set	Best path	Path Length		Accuracy(%)	
		ACS	CS	ACS	CS
p01	291	291	291	100	100
gr17	2085	2163	2085.6	96.39	99.97
fri26	937	951.8	957.8	98.45	97.83
dantzig42	699	823	819.2	84.93	85.33

พารามิเตอร์ของแต่ละขั้นตอนวิธีมีความสำคัญและหน้าที่แตกต่างกันไป และการเลือกค่าพารามิเตอร์ก็ยังส่งผลต่อคำตอบของแต่ละขั้นตอนวิธีด้วย

ในขั้นตอนวิธีอณาจักรมด จำนวนมดบ่งบอกถึงจำนวนคำตอบ ยิ่งมีจำนวนมดมากเท่าไร ยิ่งมีโอกาสพบคำตอบที่ดีที่สุดมากเท่านั้น แต่ในทางกลับกันก็จะทำให้การประมวลผลช้าลงตามไปด้วย τ_0 จะแสดงปริมาณของฟีโรโมนที่จะถูกเพิ่มในแต่ละรอบ q_0 คือ พารามิเตอร์ที่แสดงความน่าจะเป็นในการตัดสินใจเลือกเส้นทาง ทำให้มีโอกาสเกิดคำตอบได้หลากหลายมากขึ้น ถ้า q_0 มากเกินไป จะทำให้อภินัยคำตอบจะมีความหลากหลายน้อยลงและเกิดปัญหาจุดต่ำสุดเฉพาะที่ได้รับ แต่ถ้า q_0 น้อยเกินไป อาจทำให้คำตอบที่ได้เกิดการแกร่ง ทำให้ไม่สามารถหาเส้นทางที่ดีที่สุดได้ ส่วนปริมาณ β จะแสดงความสำคัญของค่าฮาริสติก และ ρ จะบ่งบอกปริมาณของฟีโรโมนเดิมที่จะถูกนำมาปรับในแต่ละรอบ

ในขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่า การกำหนดจำนวนคำตอบจะส่งผลเช่นเดียวกับจำนวนมดในขั้นตอนวิธีอณาจักรมด p_a คือความน่าจะเป็นในการทำลายไข่ ซึ่งส่งผลทำให้คำตอบที่มีอยู่ เกิดการเปลี่ยนแปลงเล็กน้อย เพื่อให้เกิดคำตอบที่หลากหลายมากขึ้น ถ้า p_a มากเกินไป จะทำให้คำตอบเกิดการเปลี่ยนแปลงมาก อาจจะทำให้คำตอบแยกกัน หาก p_a น้อยเกินไป จะทำให้คำตอบเกิดการเปลี่ยนแปลงน้อยลงตามไปด้วย ทำให้คำตอบที่ได้เกิดความหลากหลายน้อยลง และเกิดปัญหาจุดต่ำสุดเฉพาะที่ได้รับ

จากผลลัพธ์แสดงให้เห็นถึงประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่า ซึ่งให้ผลลัพธ์ (Accuracy) ใน การค้นหาเส้นทางที่ดีกว่าขั้นตอนวิธีอณาจักรมด ยกตัวอย่างเช่น รูปที่ 9 จะเห็นได้ว่าขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่าจะสามารถหาเส้นทางที่สั้นกว่าขั้นตอนวิธีอณาจักรมด 3.58% และในรูปที่ 10 ขั้นตอนวิธีอณาจักรมดสามารถหาเส้นทางได้ดีกว่าเพียง 0.62% เท่านั้น เป็นต้น

5. สรุปผลการทดลอง

บทความนี้ได้นำเสนอวิธีการแก้ปัญหาการวางแผนเส้นทาง แหล่งการทำงานของโมบายล์เอเจนต์ เพื่อให้โมบายล์เอเจนต์ใช้เวลาในการเดินทางน้อยที่สุด ในการเดินทางนี้ได้นำเสนอขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่า เพื่อนำมาแก้ปัญหาดังที่กล่าวไว้ โดยมีการเปลี่ยนแปลงวิธีการค้นหารังใหม่ และนำผลลัพธ์ที่ได้มาเปรียบเทียบกับขั้นตอนวิธีที่เป็นที่นิยมในปัจจุบัน ซึ่งได้แก่ ขั้นตอนวิธีอณาจักรมด โดยใช้ชุดข้อมูลทดสอบห้องหมุด 4 ชุด ได้แก่ p01, gr17, fri26 และ dantzig42 [10] จากผลการทดลองของข้อมูลทดสอบห้องหมุด 4 ชุด แสดงให้เห็นว่า ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่าที่ผู้วิจัยได้นำเสนอเป็นมีประสิทธิภาพดีกว่าขั้นตอนวิธีอณาจักรมด โดยที่ในชุดข้อมูล p01 นั้นให้ความถูกต้อง 100% เท่ากันทั้ง 2 ขั้นตอนวิธี แต่ในชุดข้อมูล gr17 และ dantzig42 ขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบนกคุเหว่าจะให้ความถูกต้องดีกว่าขั้นตอนวิธีอณาจักรมด 3.58% และ 0.4% ตามลำดับ และในชุด

ข้อมูล fri26 ขั้นตอนวิธีอ่านานิคมให้คำตอบที่ดีกว่าเพียง 0.62%

เนื่องจากขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดเหว่าเป็นการค้นหาเส้นทางแบบสุ่ม โดยไม่คำนึงถึงตัวข้อมูล ทำให้มีโอกาสที่จะได้คำตอบที่หลากหลายมากกว่า ซึ่งต่างจากขั้นตอนวิธีอ่านานิคมด้วยการเลือกเส้นทางจะขึ้นอยู่กับระยะทางและพื้นที่ ทำให้ขั้นตอนวิธีนี้ง่ายต่อการเกิดปัญหาจุดต่ำสุดเฉพาะที่

6. กิตติกรรมประกาศ

โครงการวิจัยนี้ได้รับการสนับสนุนทุนวิจัยจากสถาบันวิจัยแห่งชาติ ปีงบประมาณ 2555

7. เอกสารอ้างอิง

- [1] Yasser k. Ali, Hesham N. Elmahdy, Sanaa El Olla Hanfy Ahmed (2007), “Optimizing Mobile Agents Migration Based on Decision Tree Learning”, Proceedings of world academy of science, engineering and technology, Volume 22,pp. 563-570.
- [2] สมชาย แสงทองสกุลเดช, “อัลกอริทึมสำหรับการจัดสรรโมบายล์เอเจนต์ในระบบสืบค้นข้อมูล”, ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้า คณะวิศวกรรมไฟฟ้า จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย, 2554.
- [3] Marco Dorigo, Mauro Birattari, and Thomas Stützle. “Ant Colony Optimization, Artificial Ants as a Computational Intelligence Technique”, IEEE Computational Intelligence Magazine. 2006.
- [4] Xin-She Yang and Suash Deb, “Cuckoo Search via Lévy flights”, 2009 World Congress on Nature & Biologically Inspired Computing, 2009
- [5] กิตติพงษ์ จรัญศิริไพศาล, “การเพิ่มความถูกต้องของตัวแบบซัพพอร์ตเวกเตอร์แมทชีนแบบค่ากำลังสองน้อยที่สุดด้วยขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบกดเหว่า”, มหาวิทยาลัยขอนแก่น, 2555
- [6] A.V. Chechkin, R. Metzler, J. Klafter and V. Yu. Gonchar, “Introduction to The Theory of LÉVY flights”
- [7] Marco Dorigo and Luca Maria Gambardella, “Ant Colonies for the Travelling Salesman Problem”, publication in BioSystems, 1997.
- [8] Jun Ma, Yu Zhang, Jianpei Zhang and Lili Cheng, “Solution to Traveling Agent Problem Based on Improved Ant Colony Algorithm”, 2008 ISECS International Colloquium on Computing, Communication, Control and Management, 2008.
- [9] Katsuhiro Moizumi and George Cybenko, “The Travelling Agent Problem”, Mathematics of Control, Signals and Systems”, January 1998
- [10] Available at
<http://people.sc.fsu.edu/~jburrhardt/datasets/tsp/tsp.html>