

งานตอนวิธานเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอสโดยใช้การข้าม
A SKIPPING APPROACH TO SVS INTERSECTION ALGORITHM

จรัสเดช ชัชวาลย์
JARATDECH CHATCHAVAL

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์ วิทยาลัยเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง
สาขาวิชาวิทยาการคอมพิวเตอร์
บัณฑิตวิทยาลัย

สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง

พ.ศ. 2550

KMITL-2007-SC-M-002-040

ขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอสโดยใช้การข้าม

A SKIPPING APPROACH TO SVS INTERSECTION ALGORITHM

จรัดเดช ชัชวาลย์

JARATDECH CHATCHAVAL

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิทยาศาสตรมหาบัณฑิต

สาขาวิชาวิทยาการคอมพิวเตอร์

บัณฑิตวิทยาลัย

สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง

พ.ศ. 2550

KMITL-2007-SC-M-002-040

A SKIPPING APPROACH TO SVS INTERSECTION ALGORITHM

JARATDECH CHATCHAVAL

**A THESIS SUBMITTED IN PARTIAL FULFILLMENT
OF THE REQUIREMENT FOR THE DEGREE OF
MASTER OF SCIENCE IN COMPUTER SCIENCE
SCHOOL OF GRADUATE STUDIES
KING MONGKUT'S INSTITUTE OF TECHNOLOGY LADKRABANG**

2007

KMITL-2007-SC-M-002-040

COPYRIGHT 2007

SCHOOL OF GRADUATE STUDIES

KING MONGKUT'S INSTITUTE OF TECHNOLOGY LADKRABANG

หัวข้อวิทยานิพนธ์	ขั้นตอนวิธีอินเทอร์เน็ตเซกชันแบบเอสวีเอสโดยใช้การข้าม
นักศึกษา	นายจรูญเดช ชัชวาลย์
รหัสประจำตัว	48067505
ปริญญา	วิทยาศาสตรมหาบัณฑิต
สาขาวิชา	วิทยาการคอมพิวเตอร์
พ.ศ.	2550
อาจารย์ที่ปรึกษาวิทยานิพนธ์	รศ. ดร. วีระ บุญจริง

บทคัดย่อ

งานวิจัยนี้เป็นการปรับปรุงขั้นตอนวิธีอินเทอร์เน็ตเซกชันแบบเอสวีเอสโดยใช้การข้ามในเซตที่เล็กกว่าเพื่อลดขอบเขตของการค้นหา ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสใหม่นี้เรียกว่าขั้นตอนวิธีเอสวีเอสแบบข้าม งานวิจัยนี้ได้ทำการทดลองเพื่อหาความเหมาะสมของแนวความคิดการข้ามนี้ โดยใช้ชุดข้อมูลแบบสุ่ม โดยได้ทดสอบแนวคิดนี้กับขั้นตอนวิธีเอสวีเอสที่ใช้การค้นแบบทวิภาคและการค้นแบบประมาณค่าในช่วง ผลการทดลองพบว่า (1) ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสใหม่ที่ใช้วิธีการค้นแบบทวิภาคสามารถลดจำนวนครั้งการเปรียบเทียบได้ประมาณ 41% เทียบกับจำนวนครั้งในการเปรียบเทียบของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสมาตรฐาน และ (2) ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสใหม่ที่ใช้วิธีการค้นแบบประมาณค่าในช่วง แบบข้ามสองตำแหน่งมีจำนวนครั้งในการเปรียบเทียบอย่างมากเท่ากับขั้นตอนวิธีเอสวีเอสแบบเดิมที่ใช้การค้นแบบประมาณค่าในช่วง

Thesis	A Skipping Approach to SVS Intersection Algorithm
Student	Mr. Jaratdech Chatchaval
Student ID	48067505
Degree	Master of Science
Program	Computer Science
Year	2007
Thesis Advisor	Assoc. Prof. Dr. Veera Boonjing

ABSTRACT

This research is an improvement of the SVS intersection algorithm by skipping position in the smaller set to reduce a searching boundary. The new SVS algorithm is known as the skipping SVS algorithm. Experiments are made on random data sets to determine appropriateness of the new algorithm based on two search algorithms used in this SVS algorithm: binary search and interpolation search. The results show that (1) the binary search based algorithm can reduce approximately 41% on the number of comparisons of the standard SVS algorithm and (2) the interpolation search based algorithm with two skipping positions gives number of comparisons at most the same as the original SVS algorithm using interpolation search.

กิตติกรรมประกาศ

วิทยานิพนธ์นี้มีโอกาสจะสำเร็จลุล่วงไปได้ด้วยดี หากมิได้รับคำแนะนำ คำชี้แจง ความรู้ และความเอาใจใส่จาก รศ. ดร. วีระ บุญจริง ผู้เป็นอาจารย์ที่ปรึกษา ซึ่งท่านได้สละเวลาให้กับข้าพเจ้าอย่างเต็มที่ จึงใคร่ขอขอบพระคุณเป็นอย่างสูง

ขอขอบพระคุณ ผศ. ดร. จีรพร ศรีสวัสดิ์ ผศ. ดร. ศรัณย์ อินทโกสม และ ดร. เฉลิมศักดิ์ เลิศวงศ์เสถียร คณะกรรมการสอบหัวข้อและโครงร่างวิทยานิพนธ์ที่กรุณาให้คำแนะนำตลอดจนข้อชี้แนะจนในที่สุดทำให้วิทยานิพนธ์ฉบับนี้สำเร็จลงได้

ขอขอบคุณบิดา และมารดา ที่สนับสนุนให้ได้ศึกษาในระดับที่ตั้งใจ อีกทั้งยังให้การดูแลในเรื่องค่าใช้จ่ายต่างๆ ระหว่างทำการศึกษาเป็นอย่างดี

ขอขอบคุณ นางสาวนิภาพร ฝ้ายขาว และ นางสาวเจนจิรา ชัชวาลย์ ที่คอยให้ความเอื้อเฟื้อช่วยเหลือในเรื่องต่างๆ และช่วยอำนวยความสะดวกในด้านต่างๆ

สำหรับคุณงามความดี และประโยชน์อันใดที่เกิดขึ้นจากวิทยานิพนธ์ฉบับนี้ ข้าพเจ้าขอมอบให้กับบิดา มารดา อาจารย์ทุกท่านซึ่งเป็นที่เคารพรักยิ่ง ตลอดจนญาติพี่น้อง และเพื่อนๆ ทุกคน

จรัสเดช ชัชวาลย์

สารบัญ

	หน้า
บทคัดย่อภาษาไทย	I
บทคัดย่อภาษาอังกฤษ	II
กิตติกรรมประกาศ.....	III
สารบัญ	IV
สารบัญตาราง	VII
สารบัญรูป	VIII
บทที่ 1 บทนำ	1
1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา	1
1.2 ความมุ่งหมายและวัตถุประสงค์ของการศึกษา	3
1.3 สมมติฐานของการศึกษา.....	3
1.4 ขอบเขตการศึกษา.....	3
1.5 ส่วนประกอบของวิทยานิพนธ์.....	4
บทที่ 2 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง	5
2.1 การทำงานของเครื่องเงิน และการค้นหาแบบบูลีน	5
2.1.1 การทำงานของเครื่องเงิน	5
2.1.2 การค้นหาแบบบูลีน	7
2.2 นิยามและคุณสมบัติของอินเตอร์เซกชัน.....	10
2.2.1 นิยามของอินเตอร์เซกชัน.....	10
2.2.2 คุณสมบัติของเซตบางประการที่ควรทราบ	10
2.3 ขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชัน	11
2.3.1 ขั้นตอนวิธีแบบปรับตัวได้	11
2.3.2 ขั้นตอนวิธีเอสวีเอส	14
2.4 การค้นหา.....	17
2.4.1 การค้นหาแบบทวิภาค.....	17
2.4.2 การค้นหาขอบเขตแบบเกลลอป	19
2.4.3 การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง	20
2.5 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง.....	22

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
2.6 การวัดประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธี	23
2.6.1 การนับจำนวนครั้งของการใช้งานคำสั่ง.....	24
2.6.2 คำสั่งมาตรฐานเวลา.....	25
2.6.3 สัญกรณ์โอใหญ่.....	25
บทที่ 3 ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม	28
3.1 หลักการของเอสวีเอสโดยใช้การข้าม	28
3.2 ข้อเหมือนและข้อแตกต่างของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสและเอสวีเอสแบบข้ามค้นหา.....	31
3.2.1 ข้อเหมือน.....	32
3.2.2 ข้อแตกต่าง.....	32
3.3 การวิเคราะห์ประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม	33
3.3.1 กรณีที่ดีที่สุด.....	35
3.3.2 กรณีที่แย่สุด	37
3.3.3 กรณีเฉลี่ย	39
บทที่ 4 การทดลองและผลการทดลอง.....	40
4.1 เครื่องมือที่ใช้ทดลองและวิเคราะห์ผลการทดลอง	40
4.2 ลักษณะข้อมูล การเลือกข้อมูลและเหตุผลการเลือก.....	40
4.3 วิธีการวัดผลการทดลอง.....	41
4.3.1 การวัดขอบเขตการค้นหา.....	41
4.3.2 การวัดจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบ.....	41
4.4 ผลการทดลอง.....	42
4.4.1 ขอบเขตการค้นหา.....	42
4.4.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบ	43
บทที่ 5 สรุปผลและแนวทางการพัฒนาวิจัย.....	55
5.1 สรุปผลและวิเคราะห์ผลการทดลอง	55
5.2 แนวทางการพัฒนาวิจัย	56

สารบัญ(ต่อ)

	หน้า
เอกสารอ้างอิง.....	57
ภาคผนวก ก.....	59
ภาคผนวก ข.....	67
ภาคผนวก ค.....	89
ประวัติผู้ทำวิจัย.....	92

สารบัญตาราง

ตารางที่	หน้า
2.1 ตัวอย่างปฏิบัติการและความหมายที่ใช้ในการค้นหาแบบบูลีน	8
3.1 ขอบเขตการค้นหาของวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสโดยใช้การข้าม	30
3.2 แสดงจำนวนรอบคำสั่งแต่ละบรรทัดของขั้นตอนวิธีที่ 4	34
4.1 แสดงร้อยละของผลรวมขอบเขตการค้นหาที่สามารถลดลงได้เทียบกับวิธีเอสวีเอส	43
4.2 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด เมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n ใช้การค้นหาแบบทวิภาค	44
4.3 แสดงคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n โดยเป็นค่าเฉลี่ยของการทดลองจำนวน 30 ครั้ง ใช้การค้นหาแบบทวิภาค	44
4.4 ค่าสถิติต่างๆ ที่ได้จากการวิเคราะห์การถดถอย ของสมการที่ 4.1 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.01	46
4.5 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด เมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n	48
4.6 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามซึ่งได้จากการคำนวณของสมการที่ 4.3 เมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n	48
4.7 แสดงจำนวนตำแหน่งที่คลาดเคลื่อนจากการคำนวณของสมการที่ 4.3	49
4.8 แสดงจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และวิธีเอสวีเอสที่ใช้สมการ 4.3 คำนวณตำแหน่งการข้าม และร้อยละที่ลดลงได้	50
4.9 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด เมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง	50
4.10 แสดงคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n เป็นค่าเฉลี่ยของการทดลองซ้ำ จำนวน 30 ครั้ง ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง	51
4.11 ผลการทดสอบสมมติฐาน 4.1 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.05	53
4.12 ผลการทดสอบสมมติฐาน 4.2 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.05	53
4.13 ผลรวมคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง ที่ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง และค่าร้อยละที่สามารถลดลงได้	54

สารบัญรูป

รูปที่	หน้า
2.1 การทำงานของส่วนประกอบแต่ละส่วนในระบบเสิร์จเอนจิน	6
2.2 ตัวอย่างตารางดัชนีผกผัน	7
2.3 ตัวอย่างการหาเซตของเอกสารผลลัพธ์จากการค้นหาแบบบูลีน	9
2.4 ขั้นตอนการทำงานของวิธีแบบปรับตัวได้	14
2.5 ขั้นตอนการทำงานของเอสวีเอส	16
2.6 ตัวอย่างการค้นหาแบบทวิภาค	18
2.7 ผังงานของการค้นหาแบบทวิภาค	18
2.8 การกระโดดตำแหน่งของเกลลอปแบบยกกำลังฐานสอง	20
2.9 แสดงลักษณะข้อมูลที่ได้รับการจัดเรียงแล้ว	21
2.10 แสดงการเติบโตของ $f(n)$ และ $c g(n)$	26
3.1 แสดงขอบเขตของการค้นหาแต่ละครั้งของเอสวีเอส	28
3.2 ขั้นตอนการทำงานของวิธีเอสวีเอสแบบข้าม	29
3.3 ลำดับการค้นหาในลิสต์ข้อมูลของเอสวีเอส และเอสวีเอสแบบข้าม 2 ตำแหน่ง	32
3.4 แสดงขั้นตอนการทำงานของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามในกรณีที่ดีสุดเทียบกับวีเอสวีเอส	36
3.5 แสดงขั้นตอนการทำงานของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามในกรณีที่แย่สุดกับวิธีเอสวีเอส	38
4.1 แผนภูมิแสดงผลรวมของขอบเขตการค้นหา(ในหน่วยล้าน) ของวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสแบบใช้การข้ามตั้งแต่ 2 ถึง 20 ตำแหน่ง	42
4.2 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล n ใช้การค้นหาแบบทวิภาค	45
4.3 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล m ใช้การค้นหาแบบทวิภาค	45
4.4 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล m ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง	51
4.5 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล n ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง	52

บทที่ 1

บทนำ

1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา

การค้นหาแบบบูลีน เป็นรูปแบบการค้นหาสารสนเทศ ซึ่งมีไว้ให้ผู้ใช้ได้ค้นหาสารสนเทศ จากคำค้นมากกว่า 1 คำ ผู้ใช้สามารถระบุตัวปฏิบัติการกับคำค้นได้เหมือนประโยคตรรกะได้แก่ และ(AND) หรือ(OR) ไม่(NOT) มีข้อดีคือให้ความหมายตรงไปตรงมา มีประสิทธิภาพ และง่ายต่อการใช้งาน จึงทำให้การค้นหาแบบนี้เป็นที่นิยมใช้งานในเสิร์จเอนจินอย่าง Yahoo, Excite AltaVista หรือแม้กระทั่ง Google

โดยทั่วไปแล้วผู้ใช้งานใหญ่จะใช้ตัวปฏิบัติการ “AND” มากกว่าตัวปฏิบัติการอื่นในการ ค้นหาแบบบูลีน[11] ดังนั้นเสิร์จเอนจินส่วนใหญ่ เช่น Google, AltaVista และ Yahoo จะระบุตัวปฏิบัติการ “AND” ให้โดยอัตโนมัติหากผู้ใช้ไม่ได้ตัวปฏิบัติการในคิวรี

กลไกในการหาผลลัพธ์ของคิวรีที่ใช้ตัวปฏิบัติการ “AND” จะเริ่มโดยการนำคำค้นแต่ละคำ เข้าไปสอบถามในตารางดัชนีผกผัน ซึ่งจะได้ออกมาเป็นเซตของหมายเลขเอกสาร จากนั้นจึงนำเซตของหมายเลขเอกสารของแต่ละคำค้นมาอินเตอร์เซกชัน แล้วแสดงรายละเอียดของเอกสารผลลัพธ์ ต่อผู้ใช้

ในปัจจุบันข้อมูลข่าวสารและสารสนเทศนั้นเกิดขึ้นใหม่ตลอดเวลา ระบบค้นหา สารสนเทศอย่างเสิร์จเอนจินจึงต้องเก็บสาระสำคัญของข้อมูลเหล่านั้นจากทั่วทุกมุมโลกเพื่อให้ เนื้อหาครอบคลุมต่อการใช้งานของผู้สืบค้น ทำให้คลังข้อมูลของเสิร์จเอนจินมีขนาดใหญ่ จาก การทดลองคิวรีคำว่า “data” ลงในเสิร์จเอนจิน Google และ Yahoo พบว่าเซตของเอกสารผลลัพธ์ มีจำนวนมากกว่าหนึ่งพันล้านเอกสาร

ขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชัน เป็นการค้นหาสมาชิกร่วมกันของเซต หากเซตที่นำมาอินเตอร์ เซกชันกัน มีขนาดใหญ่จะทำให้จำนวนการค้นหาสมาชิกร่วมกันของเซตเพิ่มตามมาด้วย ประกอบ กับระบบค้นหาสารสนเทศที่ดีต้องรองรับผู้ใช้งานจำนวนมากพร้อมกัน ทำให้ระบบต้อง ประมวลผลงานอย่างหนัก ดังนั้นประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันที่ดี จึงเป็นสิ่งสำคัญ ต่อระบบค้นหาสารสนเทศ เพราะมีผลต่อประสิทธิภาพโดยรวมของระบบ โดยเฉพาะอย่างยิ่งระบบ ที่มีคลังข้อมูลขนาดใหญ่ อย่างเสิร์จเอนจิน

การพัฒนาขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันให้มีประสิทธิภาพดี จึงเป็นงานวิจัยที่ได้รับความสนใจจากนักวิจัยอย่างมากโดยงานวิจัยส่วนใหญ่มุ่งเน้นในด้านพัฒนาและปรับปรุงขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันให้ใช้เวลาในการประมวลผลงานน้อยที่สุด

[3, 6] เสนอขั้นตอนวิธีปรับตัวได้ ใช้หลักการของตัวนำหน้าของเซตที่ได้ค้นหา เพื่อละเว้นการค้นหา เช่น $A=\{1, 3, 4, 7\}$ และ $B=\{8, 10, 20, 30\}$ จะพบว่า $\{7\}$ เป็นตัวนำหน้าของ $\{8\}$ ซึ่งอยู่ในเซต B เมื่อนำ $A \cap B$ จะได้ว่า ตัวนำหน้าของ $\{7\}$ ในเซต A ไม่เป็นสมาชิกของเซตผลลัพธ์ จึงไม่จำเป็นต้องนำ $\{1, 3, 4\}$ ไปค้นหาในเซต B นอกจากนี้ในงานวิจัยนี้ยังได้นำเสนอการค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง(Interpolation Search) และนอกช่วงแบบปรับปรุง(Extrapolation Ahead) แทนที่การค้นหาแบบทวิภาคที่ใช้อยู่เดิม โดยใช้เซตข้อมูลจาก Google ผลการทดลองพบว่าการแทนที่ด้วยการค้นหาแบบใหม่ จะทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของขั้นตอนวิธีแบบปรับตัวได้ลดลงเมื่อเทียบกับการใช้วิธีการค้นหาแบบทวิภาค(Binary Search)

ขั้นตอนวิธีของ Beaza Yates[2] ใช้การนำค่าสมาชิกในตำแหน่งกึ่งกลางของเซตที่มีจำนวนสมาชิกน้อยที่สุดมาค้นหาในเซตที่มีขนาดใหญ่กว่า ทำให้เกิดการแบ่งเซตเป็นสองสับเซตต่อจากนั้นทำซ้ำวิธีเดิมกับสับเซตที่เหลือจนกว่าสมาชิกในสับเซตที่ถูกค้นหาใดๆ เป็นเซตว่างจึงหยุดพิจารณาสับเซตที่นำไปค้นหานั้น

ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสในงานวิจัย[7] ได้อธิบายไว้ว่า เป็นการนำค่าในเซตที่มีขนาดเล็กที่สุดมาค้นหาในเซตที่มีขนาดใหญ่กว่าโดยตำแหน่งที่ทำการค้นหาคือตำแหน่งล่าสุดที่ค้นหาก่อนหน้าจนถึงตำแหน่งท้ายสุดของเซตที่ถูกค้นหา นอกจากนี้งานวิจัยนี้ยังได้ทดลองใช้การค้นหาขอบเขตแบบเกลลอป ก่อนการค้นหาแบบทวิภาค ส่งผลให้จำนวนการเปรียบเทียบลดลงในกรณีเฉลี่ย

ในงานวิจัย[4] ได้นำขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบต่างๆ มาทดลองกับเซตข้อมูลที่ได้จากการสุ่มตัวเลขในช่วง $1-10^9$ ชุดละสองเซต ผลการทดลองพบว่าในกรณีเฉลี่ยจำนวนการเปรียบเทียบของเอสวีเอส มีค่าต่ำกว่าแบบอื่น ซึ่งหมายความว่าเวลาที่ใช้ประมวลผลขั้นตอนวิธีนี้น่าจะน้อยกว่าแบบอื่นด้วย หากมีแนวทางใดที่ทำให้อัลกอริทึมนี้มีจำนวนการเปรียบเทียบลดลงได้อีก ก็จะทำให้ประสิทธิภาพในการใช้งานอัลกอริทึมนี้เพิ่มขึ้น และอาจกลายเป็นมาตรฐานในการนำขั้นตอนวิธีเอสวีเอสไปใช้งานในระบบค้นคืนสารสนเทศต่อไป

เนื่องจากเอสวีเอสมีข้อดีตรงที่ใช้คำสั่งเปรียบเทียบจำนวนน้อยในกรณีเฉลี่ย และง่ายต่อการพัฒนาโปรแกรม ดังนั้นงานวิจัยนี้จึงทำการศึกษา ขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอส แล้วทำการปรับเปลี่ยนวิธีการทำงาน จากแบบเดิมที่เป็นการค้นหาตามลำดับมาเป็นแบบใช้การข้ามค้นหาในเซตที่นำไปค้นหา เพื่อลดขอบเขตข้อมูลของการค้นหา ซึ่งส่งผลให้จำนวนการเปรียบเทียบลดลงในกรณีเฉลี่ย โดยแสดงประสิทธิภาพด้วยการทดลองเปรียบเทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม ในการทดลองจะใช้เซตข้อมูลแบบสุ่มเช่นเดียวกับงานวิจัย[4, 2] วัดผลการทดลองจากขอบเขตข้อมูลใน

เซตที่ถูกค้นหา และจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบในโปรแกรม จากนั้นจึงวิเคราะห์และสรุปผลการทดลอง

1.2 ความมุ่งหมายและวัตถุประสงค์ของการศึกษา

งานวิจัยนี้มีวัตถุประสงค์เพื่อศึกษาและพัฒนาขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอสให้มีประสิทธิภาพดีขึ้น โดยการลดขอบเขตการค้นหา ซึ่งจะนำไปสู่การเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบที่น้อยลง ทำให้ประสิทธิภาพเชิงเวลาดีขึ้นตามมา

1.3 สมมติฐานของการศึกษา

การปรับเปลี่ยนลำดับการค้นหา จากแบบตามลำดับมาเป็นการข้ามของวิธีอินเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอส จะช่วยลดขอบเขตการค้นหาและจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบให้น้อยลงได้ในกรณีเฉลี่ย

1.4 ขอบเขตการศึกษา

วิทยานิพนธ์นี้มีขอบเขตของการวิจัย ซึ่งแบ่งเป็น 2 ส่วนดังนี้

ส่วนที่ 1 ด้านทฤษฎี

ทำการศึกษาขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบเอสวีเอส และวิธีการค้นหาแบบต่างๆ แล้วนำมาปรับปรุงเพื่อเพิ่มประสิทธิภาพในการทำงานเชิงเวลา โดยให้ความสนใจกับเซตข้อมูลที่นำมาอินเตอร์เซกชันของเซตจำนวนสองเซต

ส่วนที่ 2 ด้านการประยุกต์ใช้งาน

นำทฤษฎีที่ได้ทำการศึกษาามาในส่วนแรกมาพัฒนาโดยใช้ภาษาซี (C Language) จากนั้นทำการทดลองโดยใช้เซตข้อมูลตัวเลขที่ได้จากการสุ่มในช่วง 1-10⁶ และมีการกระจายแบบเอกรูป วัดประสิทธิภาพจากผลรวมของขอบเขตการค้นหา และจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบ

1.5 ส่วนประกอบของวิทยานิพนธ์

ส่วนที่เหลือของวิทยานิพนธ์นี้ ประกอบด้วยส่วนต่างๆ ดังนี้ บทที่ 2 จะกล่าวถึงทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง บทที่ 3 กล่าวถึงขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม บทที่ 4 กล่าวถึงการทดลองและผลการทดลอง และบทที่ 5 กล่าวถึงการสรุปผลและแนวทางการพัฒนางานวิจัย

บทที่ 2

ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

ในบทนี้จะอธิบายถึงทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวกับอินเทอร์เน็ตเซกชัน โดยแบ่งเนื้อหาออกเป็น 6 ส่วนดังนี้ ส่วนที่หนึ่งกล่าวถึงการทำงานของเสิร์จเอนจินและการค้นหาแบบบูลีน ส่วนที่สองกล่าวถึงนิยามและคุณสมบัติของอินเทอร์เน็ตเซกชัน ส่วนที่สามจะกล่าวถึงอัลกอริทึมอินเทอร์เน็ตที่ได้ศึกษามา ส่วนที่สี่วิธีการค้นหา ส่วนที่ห้างานวิจัยที่เกี่ยวข้อง และส่วนสุดท้ายกล่าวถึงการวัดประสิทธิภาพของอัลกอริทึม

2.1 การทำงานของเสิร์จเอนจิน และการค้นหาแบบบูลีน

เนื่องจากงานวิจัยนี้มีความเกี่ยวข้องโดยตรงกับระบบค้นหาสารสนเทศ ที่มีคลังข้อมูลขนาดใหญ่อย่างเสิร์จเอนจิน ดังนั้นจึงขอกล่าวถึงการทำงานของเสิร์จเอนจิน และการค้นหาแบบบูลีนพอสังเขป เพื่อให้เข้าใจถึงการนำงานวิจัยนี้ไปใช้งานจริง ซึ่งได้ศึกษามาจาก [1, 18]

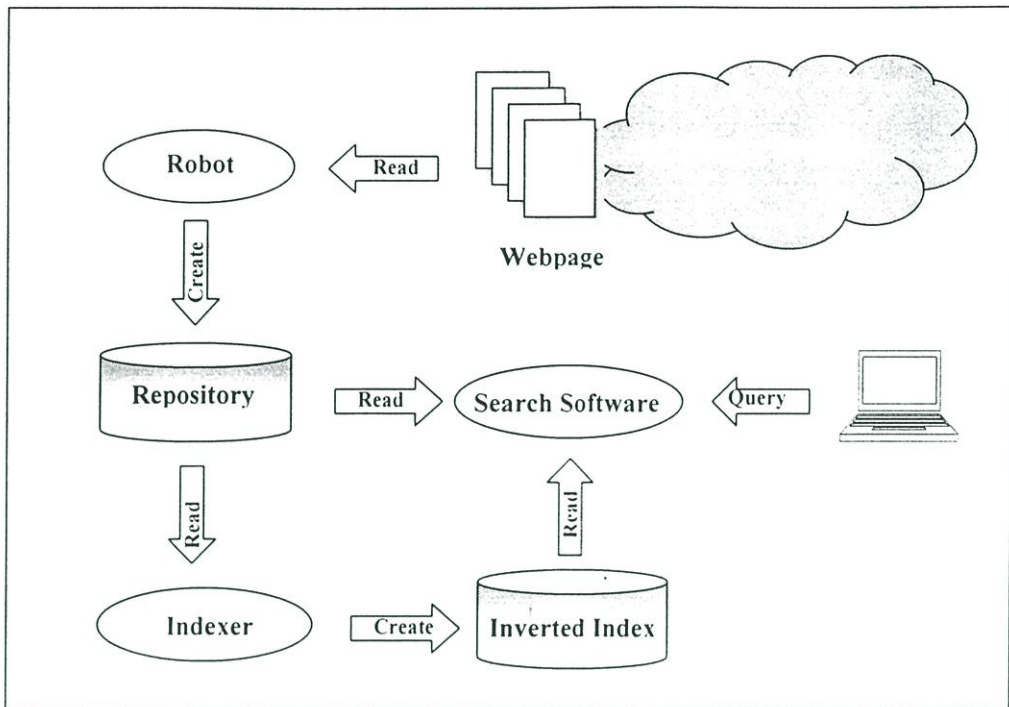
2.1.1 การทำงานของเสิร์จเอนจิน

แบ่งองค์ประกอบต่างๆ ของเสิร์จเอนจินตามหน้าที่การทำงานได้ 3 ส่วนดังรูปที่ 2.1 โดยที่แต่ละส่วนมีการทำงานดังต่อไปนี้

โรบอต หรือ สไปเดอร์ หรือ ครอว์เลอร์ ทำหน้าที่เดินทางไปยังไซต์ต่างๆ เพื่อสะสมไฟล์เอชทีเอ็มแอล (HTML) ของเว็บเพจ แล้วติดตามลิงก์จากเว็บเพจนั้น ไปยังเว็บเพจอื่นๆ ภายหลังจากที่โรบอตได้อ่านเว็บเพจใดๆแล้ว โรบอตจะกลับไปยังไซต์ที่เคยสำรวจแล้วเพื่อตรวจสอบการเปลี่ยนแปลงตามจังหวะเวลาที่กำหนด

อินเด็กเซอร์ (Indexer, Catalog) เป็นส่วนที่ทำหน้าที่สร้างดัชนีค้นหาจากไฟล์เอชทีเอ็มแอลที่โรบอตหามา เว็บเพจใดๆจะสามารถสืบค้นได้จากเสิร์จเอนจินก็ต่อเมื่อเว็บเพจนั้นผ่านการทำดัชนีมาแล้วเท่านั้น ถ้าหากมีการเปลี่ยนแปลงใดๆ กับเว็บเพจจะต้องปรับปรุงข้อมูลดัชนีใหม่

โปรแกรมค้นหา(เสิร์จเอนจินซอฟต์แวร์) เป็นโปรแกรมทำหน้าที่รับคำศัพท์ที่ต้องการค้นหาผ่านทางซีจีไอ(CGI, Common Gateway Interface) เพื่อหาเว็บเพจที่ตรงกับความต้องการของผู้ค้นหาในฐานข้อมูล เสิร์จเอนจินแต่ละตัวจะมีวิธีจัดเรียงลำดับผลลัพธ์แตกต่างกันออกไป

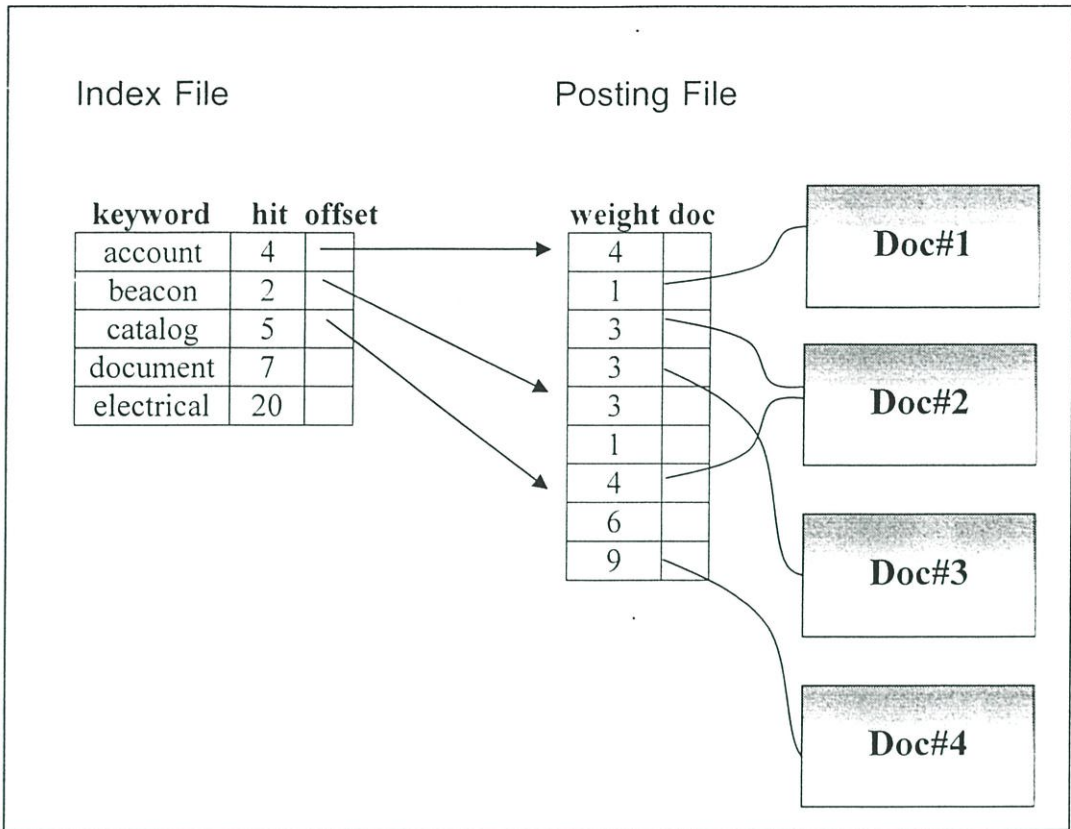


รูปที่ 2.1 การทำงานของส่วนประกอบแต่ละส่วนในระบบเสิร์จเอ็นจิน

การทำงานของโปรแกรมอินเด็กเซอร์นั้นมีวิธีในการสร้างดัชนีค้นหาอยู่หลายวิธี เช่น แบบดัชนีผกผัน (inverted index) ซิกเนเจอร์ไฟล์ เวกเตอร์สเปซ โมเดล (vector space model) เป็นต้น แต่สำหรับงานวิจัยนี้จะทำการทดลองโดยจำลองข้อมูลมาจาดาราดัชนีผกผัน ก่อนที่จะอธิบายถึงวิธีการจัดเก็บข้อมูลของดัชนีผกผัน จะขอยกตัวอย่างเพื่ออธิบายหลักการทำงานของดัชนีผกผันดังนี้

หากมีหนังสือเล่มหนึ่งและต้องการค้นหาคำว่า "network" ในหนังสือเล่มนั้น เราจะไม่ใช้วิธีเปิดทีละหน้าอ่านทีละบรรทัดเพื่อค้นว่ามีคำว่า "network" อยู่ที่ใด หากแต่เรามักจะใช้วิธีเปิดไปที่ท้ายเล่มเพื่อดูดัชนีคำศัพท์ของหนังสือเล่มนั้นว่ามีคำว่า "network" อยู่ที่หน้าใดรูปแบบของดัชนีค้นหาของดัชนีผกผันก็อาศัยหลักการเดียวกันกับดัชนีท้ายเล่มของหนังสือ ดัชนีผกผันก็คือตารางของคำศัพท์ที่ถูกสร้างขึ้นมาไว้สำหรับค้นหา โดยที่ภายในของดัชนีผกผันนั้นจัดเก็บคำศัพท์และตำแหน่งที่อยู่ของคำศัพท์เหล่านั้นว่าปรากฏอยู่ที่ใด เมื่อต้องการค้นหาก็ไม่จำเป็นต้องค้นหาคำศัพท์จากเอกสารทีละเอกสารแต่สามารถตรวจดูที่ดัชนีผกผันได้ทันทีว่าคำศัพท์คำที่ต้องการค้นหาอยู่ที่ใด

โปรแกรมอินเด็กเซอร์มีหน้าที่สร้างตารางดัชนีผกผัน ข้อมูลในดัชนีผกผัน นั้นนอกจากจะเก็บตำแหน่งที่อยู่ของคำศัพท์แล้วจะมีค่าสำคัญอื่นๆ อีกหลายค่าด้วยกัน ซึ่งค่าเหล่านี้มีไว้สำหรับช่วยให้โปรแกรมเสิร์จเอ็นจินสามารถจัดเรียงลำดับของผลลัพธ์ได้ดียิ่งขึ้น อาทิ ค่าน้ำหนักที่ใช้ในการจัดเรียงลำดับ เป็นต้น



รูปที่ 2.2 ตัวอย่างตารางดัชนีผกผัน

จากตัวอย่างตารางดัชนีผกผันในรูปที่ 2.2 อธิบายได้ว่า คำศัพท์ “account” นั้นมีปรากฏอยู่ในเอกสารทั้งหมดจำนวน 4 เอกสาร โดยที่เอกสารทั้ง 4 นี้มีค่าน้ำหนักที่ใช้ในการจัดเรียงลำดับ 4, 1, 3 และ 3 ตามลำดับ ค่าน้ำหนักที่ใช้ในการจัดเรียงลำดับนี้ เสิร์จเอ็นจินแต่ละแห่งจะมีวิธีการในการคำนวณที่แตกต่างกันออกไป แต่ส่วนใหญ่จะคำนวณมาจากค่าพารามิเตอร์ เช่น ค่าความถี่ของคำศัพท์ ในเอกสาร ค่าความถี่ของคำศัพท์ในชุดของเอกสารทั้งหมด จำนวนของคำศัพท์ในเอกสาร เป็นต้น

2.1.2 การค้นหาแบบบูลีน

การค้นหาแบบบูลีน จะอยู่บนพื้นฐานแนวคิดเชิงตรรกะ หรือพีชคณิตบูลีน คำที่คิวิรี จะเชื่อมด้วยตัวเชื่อมทางตรรกะหรือพีชคณิตซึ่งได้แก่ และ(AND) หรือ(OR) ไม่(NOT) ดังนั้นการค้นหาแบบบูลีนจึงใช้สำหรับคิวิรีที่มีคำมากกว่าหนึ่งคำ โดยการใช้ตัวเชื่อมหรือตัวปฏิบัติการต่างๆ เพื่อระบุรูปแบบการค้นหา

ตารางที่ 2.1 ตัวปฏิบัติการและความหมายที่ใช้ในการค้นหาแบบบูลีน

ตัวปฏิบัติการ	ความหมาย
AND	เป็นการกำหนดว่าจะต้องมีทั้งสองคำที่ถูกเชื่อมอยู่ในเอกสารที่ถูกค้นคืน
OR	เป็นการกำหนดว่าอย่างน้อยที่สุดหนึ่งในสองคำนั้นต้องมีอยู่ในเอกสารที่ถูกค้นคืน
NOT	เป็นการกำหนดว่าคำที่ระบุต้องไม่ปรากฏในเอกสารที่ค้นคืน

ข้อดีของการค้นหาแบบบูลีน คือ คิวรีมีความหมายเข้าใจง่าย กำหนดความต้องการได้ว่าจะใช้คำไหนซึ่งเป็นลักษณะง่ายๆ ที่มีรูปแบบไม่ซับซ้อน คิวรีข้อมูลจะมีลักษณะเหมือนประโยคตรรกะ ใช้ / ไม่ใช่ เจอ / ไม่เจอ แต่ข้อเสียก็มีเช่นเดียวกัน คือ ไม่มีการจัดลำดับของเอกสาร (Ranking) และ ไม่มีการวัดความตรงประเด็น (Relevance) ใช้คิวรีที่มีความซับซ้อนไม่ได้และไม่มี ความยืดหยุ่นเพราะว่ามีตัวปฏิบัติการแค่ AND OR NOT ควบคุมจำนวนเอกสารยาก มีความลำบาก ในการยอมรับว่าตรงกับความหมายที่ผู้ใช้งานต้องการหรือไม่ ถึงแม้การค้นหาแบบบูลีนจะมีปัญหาดังที่ ได้กล่าว แต่การค้นหาแบบบูลีนก็มีความนิยมใช้งานอย่างสูงบนเสิร์ฟเอเจนจิน เช่น Yahoo Excite AltaVista Google เพราะความง่ายในการใช้งานและมีประสิทธิภาพ

สำหรับเสิร์ฟเอเจนจินแต่ละตัวจะใช้ คำหรือสัญลักษณ์แทนตัวปฏิบัติการแตกต่างกัน ใน Google จะใช้ “AND”, “OR”, “-” แทนการใช้ตัวปฏิบัติการ “AND”, “OR”, “NOT” ตามลำดับ ในที่นี้จะขอยกตัวอย่างคิวรีจากเสิร์ฟเอเจนจินในงานวิจัย[18] โดยระบบนี้ใช้ “+”, “&”, “-” แทนปฏิบัติการ “AND”, “OR”, “NOT”

เมื่อเสิร์ฟเอเจนจินรับคิวรีมาจากผู้ใช้และตรวจพบว่าเป็นรูปแบบการค้นหาแบบบูลีน โปรแกรมค้นหาจะทำการจัดเรียงลำดับของคำที่ผู้ใช้ค้นหาใหม่โดยนำคำที่มีเครื่องหมาย “&” มาไว้ ข้างหน้าสุดตามมาด้วยคำที่มีเครื่องหมาย “+” และเครื่องหมาย “-” อยู่ท้ายสุด ทั้งนี้เพื่อความถูกต้อง ในการค้นหา เช่น “-เชียงใหม่ & กรุงเทพฯ +ประเทศไทย &สงขลา” จะถูกจัดเรียงใหม่เป็น “&กรุงเทพฯ &สงขลา +ประเทศไทย -เชียงใหม่” หากไม่มีการใส่เครื่องหมายใดๆ หน้าคำศัพท์ โปรแกรมจะใส่เครื่องหมาย & นำหน้าให้โดยอัตโนมัติ สาเหตุที่จะต้องจัดเรียงลำดับใหม่เนื่องจาก ลำดับของการค้นหามีผลต่อผลลัพธ์ การค้นหาชุดของคำศัพท์ที่มีคำศัพท์และเครื่องหมายเหมือนกัน แต่ลำดับไม่เหมือนกันอาจให้ผลที่ไม่เหมือนกัน เช่น “+กรุงเทพฯ -เชียงใหม่ &สงขลา” อาจให้ผล ไม่เหมือนกับ “&สงขลา +กรุงเทพฯ-เชียงใหม่”

จากนั้นโปรแกรมค้นหาจะนำคำแต่ละคำไปค้นหาเอกสารในตารางดัชนีผกผัน ซึ่งจะได้
ออกมาเป็นเซตหมายเลขเอกสารที่ตรงกับคำนั้น จากนั้นก็ทำการรวมเซตผลลัพธ์เข้าด้วยกันทีละคำ
จากซ้ายไปขวา โดยรวมเซตของเอกสารที่ได้จากคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย "&" อินเตอร์เซกชันกับ
เซตของคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย "+" หลังจากนั้นจึงมาลบ ออกด้วยเซตของคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย
ตั้งตัวอย่างในรูปที่ 2.3 การรวมผลลัพธ์จะรวมโดยใช้สูตรต่อไปนี้

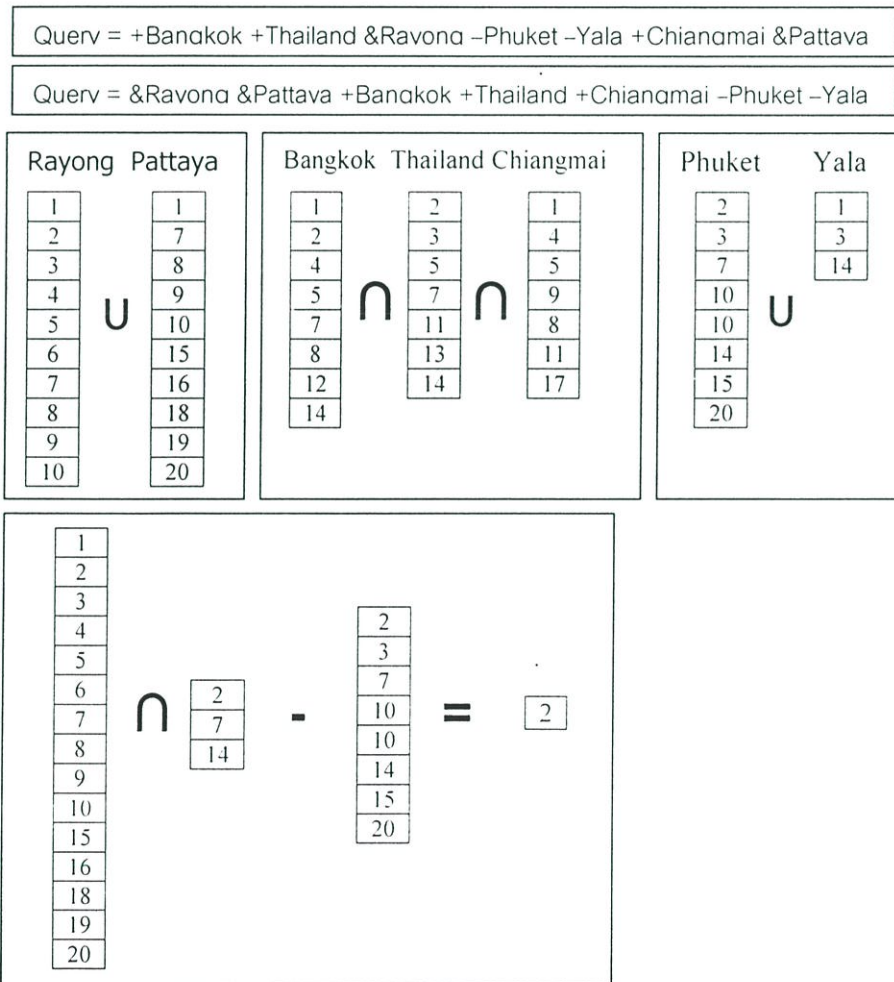
$$D_{\text{output}} = (o_1 Y o_2 Y \dots o_j) Y (i_1 I i_2 I \dots i_j) - (m_1 Y m_2 Y \dots m_k)$$

D_{output} เซตของเอกสารผลลัพธ์

o เซตของเอกสารที่มีคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย "&" นำหน้า

i เซตของเอกสารที่มีคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย "+" นำหน้า

m เซตของเอกสารที่มีคำศัพท์ที่มีเครื่องหมาย "-" นำหน้า



รูปที่ 2.3 ตัวอย่างการหาเซตของเอกสารผลลัพธ์จากการค้นหาแบบบูลีน

เมื่อได้ผลลัพธ์ออกมา โปรแกรมค้นหาก็จะแสดงรายละเอียดของเอกสารผลลัพธ์ผู้ใช้งานใช้งานจริงบนเสิร์จเอนจินนั้นเซตของหมายเลขเอกสารที่ควรรีออกมาของคำแต่ละคำ จะมีลักษณะเป็นตัวเลขจำนวนเต็มที่มีค่าไม่ซ้ำกัน และมีจำนวนสมาชิกมากกว่าตัวอย่างใน รูปที่ 2.3 อาจมีจำนวนมากถึงหนึ่งพันล้านเอกสาร ดังนั้นขั้นตอนวิธีของตัวปฏิบัติการ จึงต้องมีประสิทธิภาพไม่ก่อให้เกิดภาระกับระบบมากเกินไปทำให้ตอบสนองต่อผู้ใช้ได้อย่างรวดเร็ว อันเป็นที่มาของงานวิจัยนี้ โดยจะให้ความสนใจเฉพาะขั้นตอนวิธีของตัวปฏิบัติการ อินเตอร์เซกชันเท่านั้น

2.2 นิยามและคุณสมบัติของอินเตอร์เซกชัน

2.2.1 นิยามของอินเตอร์เซกชัน

อินเตอร์เซกชันของเซต A และ B เขียนแทนด้วยสัญลักษณ์ $A \cap B$ ซึ่งเป็นสับเซตของเอกภพสัมพัทธ์ u และมีความหมายตามนิยามต่อไปนี้

นิยามที่ 2.1 อินเตอร์เซกชันของ A และ B คือเซตที่ประกอบด้วยสมาชิก ซึ่งเป็นสมาชิกของ A และ B ทั้งสองเซต นั่นคือ $A \cap B = \{ x \in u | x \in A \text{ และ } x \in B \}$

ตัวอย่าง

$$A = \{ 2, 4, 5, 8, 20, 50 \}; B = \{ 3, 4, 5, 8, 30, 51, 59 \}$$

$$A \cap B = \{ 4, 5, 8 \}$$

2.2.2 คุณสมบัติของเซตบางประการที่ควรทราบ

ให้ A, B, C เป็นสับเซตของ เอกภพสัมพัทธ์ u สมบัติต่อไปนี้เป็นจริง

$$2.2.2.1 \text{ กฎการสลับที่} \quad A \cap B = B \cap A$$

$$2.2.2.2 \text{ กฎการเปลี่ยนกลุ่ม} \quad A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$$

$$2.2.2.3 \text{ กฎเอกลักษณ์} \quad u \cap A = A \cap u = A$$

$$A \cap \emptyset = \emptyset \cap A = \emptyset$$

2.3 ขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชัน

เนื้อหาส่วนนี้จะอธิบายถึงขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันสองแบบ ได้แก่ แบบปรับตัวได้ และแบบเอสวีเอส เพื่อใช้เป็นแนวทางในการวิจัยและทำการทดลอง และเนื่องจากขอบเขตของงานวิจัยนี้ให้ความสนใจเฉพาะวิธีอินเตอร์เซกชันกับเซต 2 เซต ดังนั้นการยกตัวอย่างเพื่ออธิบายเนื้อหาส่วนนี้จะมีเซตตัวอย่างเพียง 2 เซต เงื่อนไขอีกประการหนึ่งของวิธีอินเตอร์เซกชันที่จะนำเสนอต่อไปนี้คือ เซตที่จะนำมาอินเตอร์เซกชันกันจะต้องเป็นลิสต์ที่ได้รับการจัดเรียงไว้เรียบร้อยแล้วเพื่อความสะดวกต่อการค้นหา

2.3.1 ขั้นตอนวิธีแบบปรับตัวได้

ขั้นตอนวิธีแบบปรับตัวได้(Adaptive) มีการนำเสนอในงานวิจัย[6] โดยใช้ตัวนำหน้าและตัวตามหลังในการหลีกเลี่ยงการค้นหาที่ไม่จำเป็น นิยามของตัวนำหน้าและตามหลังเป็นดังนี้

กำหนดให้ $S = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$ โดยที่ $s_1 < s_2 < \dots < s_n$
 s_i คือสมาชิกตัวที่ i ในเซต S แล้ว

นิยามที่ 2.2 ตัวนำหน้า(predecessor) ของ s_i คือสมาชิกในเซต S ที่มีค่ามากที่สุดแต่น้อยกว่า s_i

นิยามที่ 2.3 ตัวตามหลัง(successor) ของ s_i คือสมาชิกในเซต S ที่มีค่าน้อยที่สุดแต่มากกว่า s_i

หากมีเซตสองเซตคือ A และ B มีรายละเอียดดังนี้

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_m\}; \quad a_1 < a_2 < \dots < a_m$$

$$B = \{b_1, b_2, \dots, b_l\}; \quad b_1 < b_2 < \dots < b_l$$

โดยที่ A และ B เป็นสับเซตของ S

ข้อเสนอแทรกที่ 2.1 เมื่อสมาชิกที่พิจารณาอยู่คือ a_i หากตัวนำหน้าของ a_i ที่อยู่ในเซต B คือ b_j มีอยู่จริงจะได้ว่า b_j และตัวนำหน้าทุกตัวของ b_j จะมีค่าน้อยกว่า a_i

ตัวอย่างที่ 2.1 กำหนดให้ $A = \{8, 10, 20, 30\}$ และ $B = \{1, 3, 4, 7\}$ และ $\{8\}$ คือสมาชิกที่พิจารณาอยู่ จะเห็นได้ว่าตัวนำหน้าของ $\{8\}$ ในเซต B คือ $\{7\}$ และตัวนำหน้าทุกตัวของ $\{7\}$ คือ $\{1, 3, 4\}$ มีค่าน้อยกว่า $\{8\}$

ข้อเสนอแทรกที่ 2.2 จากข้อเสนอแทรกที่ 2.1 หากนำเซต A และ B มาหาสมาชิกร่วมกันจะได้ว่า b_p และตัวนำหน้าทุกตัวของ b_p คือสมาชิกที่ไม่จำเป็นต้องนำมาพิจารณาค้นหาตัวร่วมอีก

จากตัวอย่างที่ 2.1 หากนำ $A \cap B$ แล้วสมาชิกในเซต B ที่ไม่จำเป็นต้องนำมาพิจารณาอีกคือ $\{1, 3, 4, 7\}$ เพราะมีค่าน้อยกว่าสมาชิกที่น้อยที่สุดในเซต A

ข้อเสนอแทรกที่ 2.3 จากข้อเสนอแทรกที่ 2.1 และ 2.2 สมาชิกที่จะนำมาพิจารณาหาตัวร่วมต่อไปก็คือ ตัวตามหลัง ของ a_i ในเซต B

```

1: Choose eliminator e = set[0][0], in the set elimset ← 0.
2: Consider the first set, i ← 1
3: while the eliminator e ≠ ∞ do
4:   perform one step of the galloping search in set[i].
5:   if the gallop overshoot then
6:     binary search in set[i] for e.
7:     if e was found then
8:       increase the occurrence counter, and let i ← i+1 mod k, i ≠ elimset.
9:       if the value of occurrence counter is k then
10:        output e and let e ← set[i][succ(e)], elimset ← i
            i ← i + 1 mod k, i ≠ elimset.
11:      else
12:        set e to the first element in set[i] which is larger than e.
13:        update the set elimset ← i and consider the next set:
14:        i ← i + 1 mod k, i ≠ elimset.
15:      end if
16:    end if
17:  end if
18: end while

```

ขั้นตอนวิธีที่ 1 วิธีอินเตอร์เซกชันแบบปรับตัวได้

เนื่องจากตัวอย่างที่ 2.1 ผลลัพธ์ของอินเตอร์เซกชันของ A และ B มีค่าเป็นเซตว่าง และไม่สามารถหาค่าตัวตามหลังใน B ได้อีกจึงไม่สามารถยกตัวอย่างข้อเสนอแทรกที่ 2.3 ได้ แต่จะเสนอในตัวอย่างที่ 2.2 สำหรับรหัสเทียมของขั้นตอนวิธีแบบปรับตัวได้จะเป็นดังขั้นตอนวิธีที่ 1

ตัวอย่างที่ 2.2 มีเซตสองเซตคือ A และ B เป็นลิสต์ของตัวเลขจำนวนเต็มที่ได้รับการเรียงลำดับแล้ว มีข้อมูลดังนี้

$$A = \{ 4, 8, 9, 10, 20 \} \text{ และ } B = \{ 1, 3, 4, 5, 8, 15, 17, 18, 20, 25 \}$$

จากนิยามที่ 1 ผลลัพธ์ของ $A \cap B = \{ 4, 8, 20 \}$ ขั้นตอนอินเตอร์เซกชันแบบปรับตัวได้บนลิสต์แสดงได้เป็นขั้นตอนดังรูปที่ 2.4 และอธิบายได้ดังนี้

ขั้นที่ 1 เริ่มจากการพิจารณาสมาชิกตัวแรกของเซต A ในที่นี้คือ 4 แล้วนำ 4 เข้าไปค้นหาในเซต B ซึ่งพบในตำแหน่งที่ 3 แล้วแสดงผล ต่อจากนั้นเก็บค่าตัวตามหลังในเซต B ไว้เป็นตัวพิจารณาต่อไปซึ่งตัวตามหลังของ 4 ในเซต B คือ 5 ส่วนค่า 1 และ 3 จะไม่ถูกพิจารณาค้นหาอีกต่อไปตามข้อเสนอแทรกที่ 2.2

ขั้นที่ 2 นำ 5 เข้าไปค้นหาในเซต A ดังข้อเสนอแทรกที่ 2.3 ซึ่งไม่พบจึงเก็บค่าตัวตามหลังไว้พิจารณาต่อไปในที่นี้คือ 8

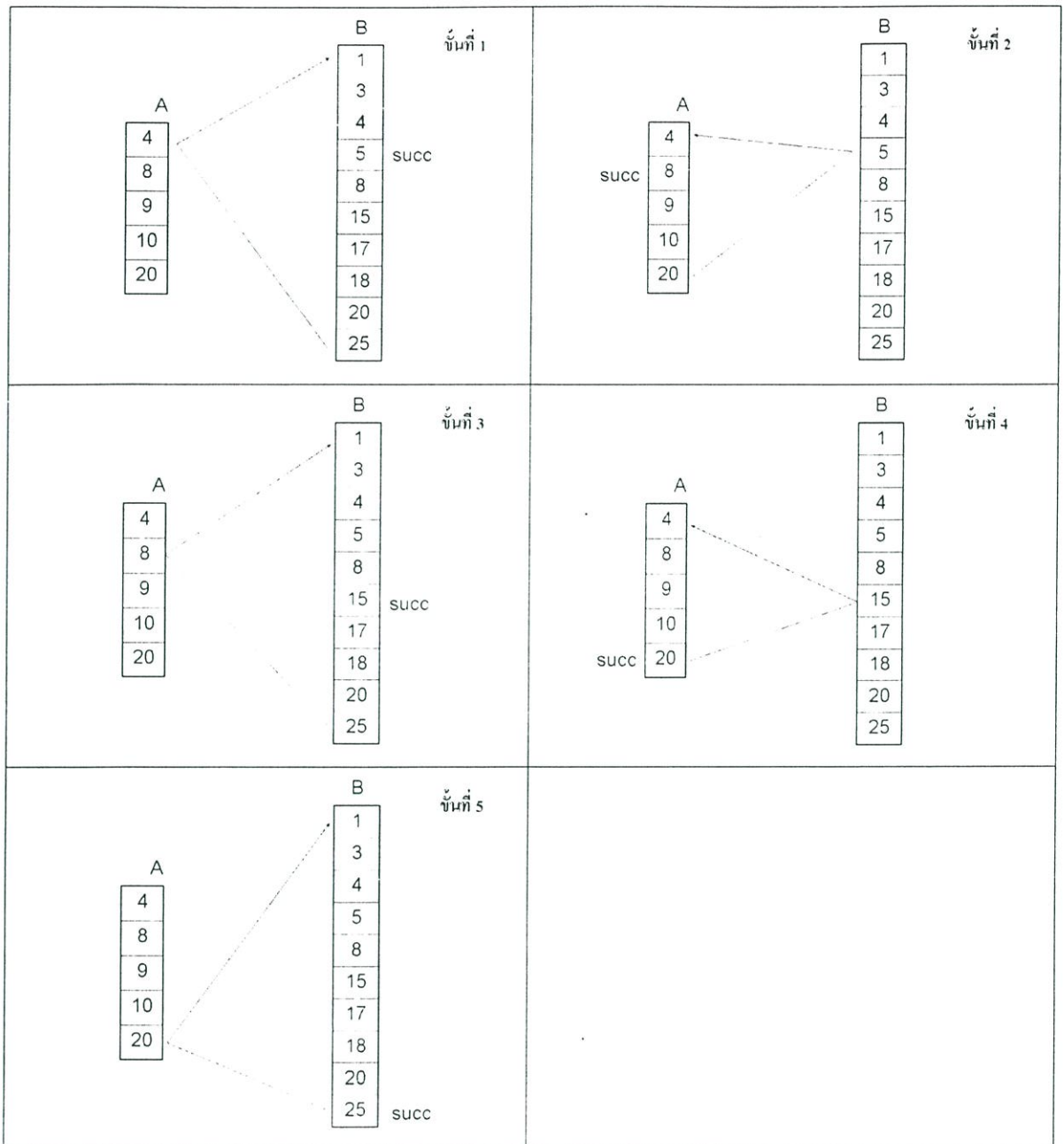
ขั้นที่ 3 นำ 8 เข้าไปค้นหาในเซต B ซึ่งพบในตำแหน่งที่ 5 ทำการแสดงผลแล้วเก็บค่าตัวตามหลัง มีค่าเป็น 15 ไว้พิจารณาต่อไป

ขั้นที่ 4 นำ 15 เข้าไปค้นหาในเซต A ซึ่งไม่พบ แล้วเก็บค่าตัวตามหลัง 20 ไว้พิจารณาต่อไป

ขั้นที่ 5 นำ 20 เข้าไปค้นหาในเซต B ซึ่งไม่พบ และจบการทำงานเนื่องจาก 20 เป็นสมาชิก

ตัวสุดท้ายในเซต A แล้ว

จากขั้นตอนทั้งหมดจะสังเกตได้ว่าสมาชิกในเซต A ที่ไม่ถูกพิจารณาค้นหา คือ $\{ 9, 10 \}$ สมาชิกในเซต B ที่ไม่ถูกพิจารณาค้นหา คือ $\{ 1, 3, 4, 8, 17, 18, 20, 25 \}$ มีขั้นตอนการค้นหาทั้งหมด 5 ครั้ง จึงจัดได้ว่าวิธีแบบปรับตัวได้ เป็นวิธีที่สามารถลดจำนวนการค้นหาได้ ซึ่งจะมีผลต่อประสิทธิภาพในการทำงานเชิงเวลา ข้อดีที่เห็นได้ชัดของวิธีแบบปรับตัวได้ คือสามารถหลีกเลี่ยงการค้นหาสมาชิกที่อยู่นอกขอบเขตของเซตผลลัพธ์ได้ดี ดังในตัวอย่างที่ 2.1 ซึ่งจำนวนการค้นหามีเพียงแค่หนึ่งครั้งเท่านั้น สำหรับประสิทธิภาพด้านรอบการทำงานของวิธีนี้ในกรณีที่แย่ที่สุดจะขึ้นอยู่กับ $O(k)$ โดยที่ k คือจำนวนเซตที่นำมาอินเตอร์เซกชัน



รูปที่ 2.4 ขั้นตอนการทำงานของวิธีแบบปรับตัวได้

2.3.2 ขั้นตอนวิธีเอสวีเอส

เอสวีเอส(SVS) เป็นขั้นตอนวิธีที่เข้าใจง่าย ตรงไปตรงมา และมีประสิทธิภาพ ทำให้วิธีนี้มีการใช้งานอย่างแพร่หลาย ปรับปรุงมาจากวิธีการรวมสมาชิกเซตเข้าด้วยกันในงานวิจัย[8] เอสวีเอสเป็นคำย่อของภาษาอังกฤษของ “Small Versus Small” มีการนำเสนอหลักการไว้ใน [3, 4, 7] โดยหลักการ คือหาคำตอบที่ละสองเซตก่อน(ในกรณีที่มีเซตมากกว่าสอง) โดยเลือกคู่เซตที่มีจำนวนสมาชิกน้อยที่สุดมาหาผลลัพธ์ก่อน จากนั้นจึงจะนำผลลัพธ์ที่ได้ไปหาผลลัพธ์ต่อกับเซตที่เหลืออยู่

การเลือกเซตที่มีจำนวนสมาชิกน้อยสุดมาพิจารณาหาผลลัพธ์ก่อน จะไม่มีผลต่อคำตอบของผลลัพธ์ เพราะอินเตอร์เซกชันมีคุณสมบัติการสลับที่และเปลี่ยนกลุ่มตามที่กล่าวมาในหัวข้อที่ 2.2.2

ในการค้นหาสมาชิกร่วมกันของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสจะนำสมาชิกแต่ละตัวในเซตที่มีจำนวนสมาชิกน้อยที่สุดเข้าไปค้นหาค่าในเซตที่มีจำนวนสมาชิกมากกว่า ซึ่งจะไม่เหมือนกับวิธีแบบปรับตัวได้ ที่ใช้ตัวพิจารณาค้นหาจากตัวตามหลังของเซตอื่น จำนวนการค้นหาแต่ละคู่เซตของเอสวีเอสนี้จะมีค่าเท่ากับจำนวนสมาชิกของเซตที่มีค่าน้อยสุดเสมอ นอกจากนั้นเอสวีเอสยังให้ความสนใจกับการลดขอบเขตข้อมูลในเซตที่ถูกค้นหาด้วย ทำให้การเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบมีจำนวนลดน้อยลง และให้ประสิทธิภาพเชิงเวลาที่ดียิ่งตามมา

รอบการทำงานของเอสวีเอส จะขึ้นอยู่กับ $\Omega(r \log n)$ และ $O(n \log(n/k))$ โดยที่ r คือจำนวนสมาชิกผลลัพธ์ n คือ ผลรวมของจำนวนสมาชิกที่นำมาอินเตอร์เซกชันซึ่งมีเซตทั้งหมด k เซต[7] รหัสเทียมของขั้นตอนวิธีแบบเอสวีเอสจะเป็นดังขั้นตอนวิธีที่ 2

```

1: Sort the sets by size ( $|\text{set}[0]| \leq |\text{set}[1]| \leq \dots \leq |\text{set}[k]|$ ).
2: Let the smallest set  $s[0]$  be the candidate answer set.
3: initialize succ = 0.
4: for each set  $s[i]$ ,  $i = 1 \dots k$  do
5:     for each element  $e$  in the candidate answer set do
6:         binary search for  $e$  in  $s[i]$  in the range succ to  $|s[i]|$ ,
7:         and update succ to the last position probed in the previous step.
8:         if  $e$  was not found then
9:             remove  $e$  from candidate answer set.
10:            and advance  $e$  to the next element in the answer set.
11:        end if
12:    end for
13: end for

```

ขั้นตอนวิธีที่ 2 วิธีการแบบเอสวีเอส

ตัวอย่างที่ 2.3 มีเซตสองเซตคือ A และ B เป็นลิสต์ของตัวเลขจำนวนเต็มและได้รับการเรียงลำดับแล้ว และมีข้อมูลเหมือนกับตัวอย่างที่ 2.2

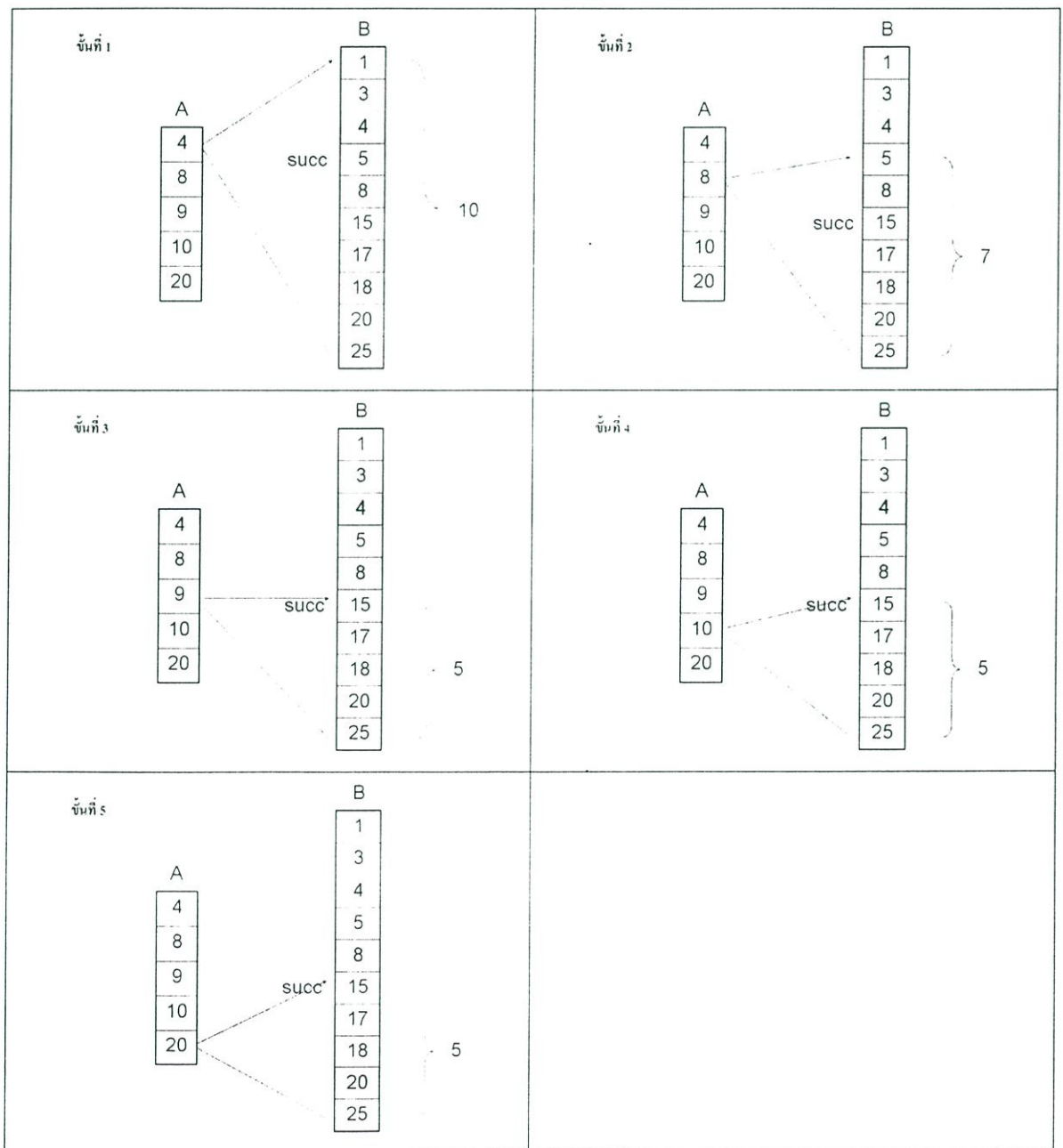
จากนิยามที่ 1 ผลลัพธ์ของ $A \cap B = \{4, 8, 20\}$ ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสแสดงได้ดังรูปที่ 2.5 และอธิบายได้ดังนี้

ขั้นที่ 1 นำสมาชิกตัวแรกในเซต A คือ 4 เข้าไปค้นหาในเซต B ซึ่งพบในตำแหน่งที่ 3 แล้วแสดงผล ในเซต B และในการค้นหาครั้งแรกนี้จะมีขอบเขตการค้นหาเท่ากับจำนวนสมาชิกทั้งหมด

ในเซต B นั้นคือ 10 และเก็บตำแหน่งตัวตามหลังไว้เพื่อเป็นกำหนดจุดเริ่มต้นในการค้นหาครั้งต่อไป

ขั้นที่ 2 นำสมาชิกตัวถัดไปในเซต A คือ 8 เข้าไปค้นหาในเซต B โดยขอบเขตการค้นหาคือตำแหน่งตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ในขั้นที่ 1 จนถึงตำแหน่งสุดท้ายในเซต B ซึ่งถูกลดลงมาเหลือ 7 พบค่าในตำแหน่งที่ 5 จึงแสดงผล และเก็บตำแหน่งตัวตามหลังไว้

ขั้นที่ 3 นำสมาชิกตัวถัดไปในเซต A คือ 9 เข้าไปค้นหาในเซต B โดยขอบเขตในการค้นหาลดลงเหลือ 5 และเก็บตำแหน่งตัวตามหลังไว้



รูปที่ 2.5 ขั้นตอนการทำงานของวิธีเอสวีเอส

ขั้นที่ 4 นำสมาชิกตัวถัดไปในเซต A คือ 10 เข้าไปค้นหาในเซต B และเก็บตำแหน่งตัวตามหลังไว้ซึ่งในขั้นตอนนี้ ตัวตามหลังของ 10 คือ 15 ตำแหน่งตัวตามหลังจึงมีค่าเท่าเดิม

ขั้นที่ 5 นำสมาชิกตัวถัดไปในเซต A คือ 20 เข้าไปค้นหาในเซต B ซึ่งพบในตำแหน่งที่ 9 จึงแสดงผล และ จบการทำงาน เนื่องจากเป็นสมาชิกตัวสุดท้ายในเซต A

2.4 การค้นหา

จากเนื้อหาในส่วนที่ 2.3 จะเห็นได้ว่าขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันทั้งสองวิธี ล้วนแล้วแต่ต้องมีการค้นหาสมาชิกร่วมกันทั้งสิ้น รูปแบบการค้นหาของอินเตอร์เซกชันแบบดั้งเดิมนั้นจะเป็นการค้นหาแบบทวิภาคในลิสต์ที่ได้รับการจัดเรียงแล้ว ในส่วนนี้จะอธิบายขั้นตอนวิธีการค้นหาแบบต่างๆ ที่สามารถนำไปประยุกต์ใช้กับอินเตอร์เซกชันได้

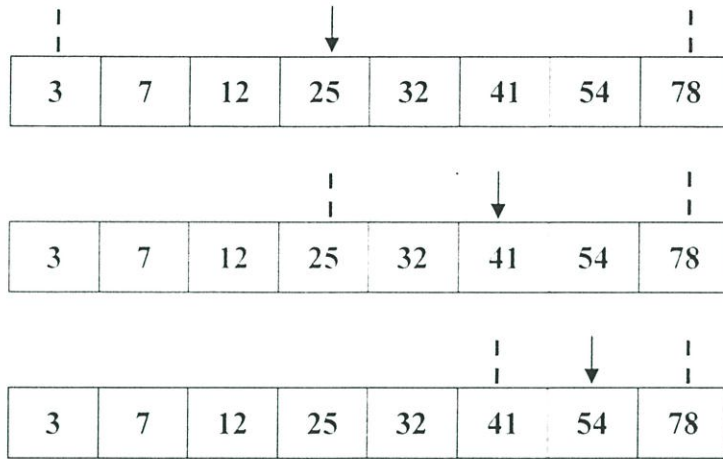
2.4.1 การค้นหาแบบทวิภาค

การค้นหาแบบทวิภาค(Binary Search) มีการนำเสนอครั้งแรกโดย John Mauchly [9] หลักการของการค้นหาแบบทวิภาคสามารถเข้าใจได้ง่ายจากเรื่องการค้นหาเบอร์โทรจากชื่อในสมุดโทรศัพท์ หากเปิดดูรายชื่ออยู่ที่หน้าใดหน้าหนึ่ง จะสามารถบอกได้ทันทีว่า ชื่อที่ต้องการหา นั้นอยู่ที่หน้าก่อนหน้า หรืออยู่หลังหน้าที่กำลังพิจารณาอยู่ โดยใช้การเปรียบเทียบ

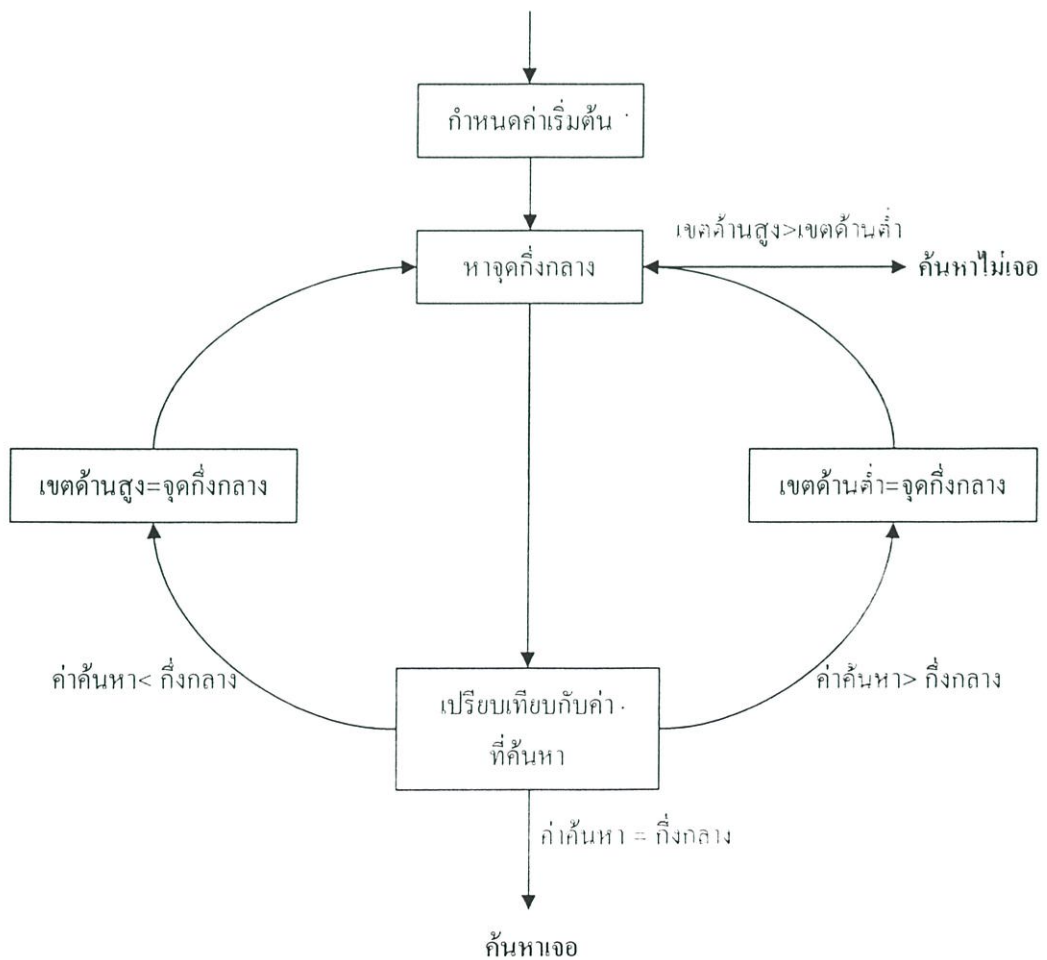
การค้นหาแบบทวิภาคจะเริ่มต้นที่หน้ากลาง จากนั้นพิจารณาว่ารายชื่อที่ต้องการค้นหานั้นอยู่ที่ส่วนต้นหรือส่วนปลายของสมุดโทรศัพท์ การเปรียบเทียบครั้งต่อไปจะทำโดยการลดขนาดของสมุดโทรศัพท์ลงอีกครั้งหนึ่งของส่วนที่พบ และทำเช่นนี้จนลดขนาดของสมุดโทรศัพท์เหลือหนึ่งหน้า ก็จะได้หน้าที่มีชื่อที่ค้นหา

วิธีการค้นหาแบบทวิภาคในลิสต์แสดงดังตัวอย่างที่ 2.4 เริ่ม โดยการเปรียบเทียบค่าที่ค้นหาในตำแหน่งกึ่งกลางซึ่งในขั้นตอนนี้คือ 25 พบว่า 54 มีค่ามากกว่า การพิจารณาครั้งต่อไปจะค้นหาด้านที่มีค่ามากกว่า ต่อจากนั้นจึงนำ 54 ไปเปรียบเทียบในตำแหน่งกึ่งกลางของด้านที่มากกว่าในขั้นตอนนี้มีค่าเท่ากับ 41 ซึ่งน้อยกว่า 54 ต่อจากนั้นจึงเปรียบเทียบในด้านที่มากกว่าซึ่งพบค่า 54 ในการเปรียบเทียบตำแหน่งกึ่งกลางของด้านที่มากกว่าพอดี

ตัวอย่างที่ 2.4 ค้นหาค่า 54 ในลิสต์ข้อมูลดังนี้ 3, 7, 12, 25, 32, 41, 54, 78 โดยวิธีการค้นหาแบบทวิภาค



รูปที่ 2.6 ตัวอย่างการค้นหาแบบทวิภาค



รูปที่ 2.7 ผังงานของการค้นหาแบบทวิภาค

```

BinarySearch(List, value, low, high)
1: begin
2: mid := (low + high) / 2
3:   if (A[mid] > value)
4:     BinarySearch(A, value, low, mid-1)
5:   else if (A[mid] < value)
6:     BinarySearch(A, value, mid+1, high)
7:   else
8:     Output A[mid]
9: end.

```

ขั้นตอนวิธีที่ 3 การค้นหาแบบทวิภาค

ขั้นตอนวิธีที่ 3 แสดงให้เห็นรหัสเทียมของการค้นหาแบบทวิภาค ประสิทธิภาพเชิงเวลาของการค้นหาแบบทวิภาค จะขึ้นอยู่กับ $O(\log_2 n)$ ในกรณีเฉลี่ยและแย่ที่สุด โดยที่ n คือจำนวนสมาชิกทั้งหมดในลิสต์

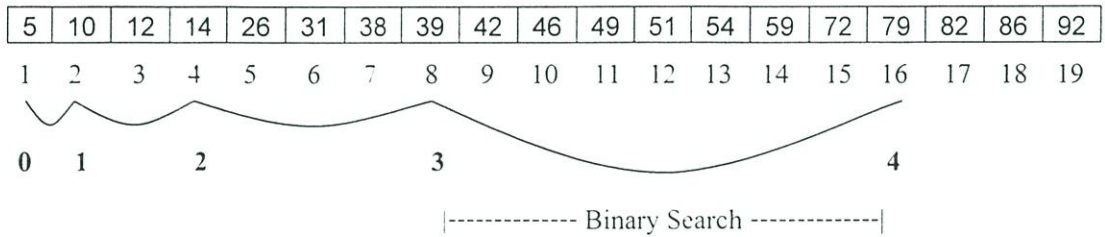
2.4.2 การค้นหาขอบเขตแบบแกลลอป

การค้นหาแบบแกลลอป(Galloping Search) ไม่ใช่การค้นหาตำแหน่งในลิสต์เหมือนกับการค้นหาแบบอื่น แต่เป็นการลดขอบเขตการค้นหาให้แคบลงเพื่อให้เข้าใกล้กับค่าที่ทำการค้นหาเมื่อขอบเขตการค้นหาลดลงจะทำให้จำนวนคำสั่งที่ใช้ในการเปรียบเทียบลดลงด้วย ดังนั้นการค้นหาแบบแกลลอป จึงถูกใช้ร่วมกับการค้นหาตำแหน่งแบบอื่น เช่น การค้นหาแบบทวิภาค เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพในการค้นหา

การค้นหาแบบแกลลอป เรียกได้อีกหลายชื่อ ได้แก่ การค้นหาแบบเอกซ์โปเนนเชียล (Exponential Search) การค้นหาแบบทวิภาคด้านเดียว(One Sided Binary Search) การค้นหาแบบซ้อน(Doubling Search) โดยในครั้งแรกแกลลอปถูกใช้ในการค้นหาขอบเขตของลิสต์ที่ไม่ทราบจำนวน(Unbound Search) โดยการกระโดดตำแหน่งแบบเพิ่มกำลังฐานสอง(2^i โดยที่ $i = 0, 1, 2, 3, \dots$) แกลลอปจะเริ่มเปรียบเทียบค่าที่ค้นหาในตำแหน่งที่ 1 ก่อน ถ้าน้อยกว่าจะกระโดดไปตำแหน่งที่ 2, 4, 8, 16 จนกระทั่งค่าในตำแหน่งที่กระโดดมากกว่าค่าที่ค้นหาจึงหยุดกระโดด หากการกระโดดหยุดที่ตำแหน่งที่ 2^i จึงใช้การค้นหาแบบทวิภาคทำการค้นหาค่าในขอบเขตตั้งแต่ 2^{i-1} ถึง 2^i

จากรูปที่ 2.8 หากค้นหา 50 ในลิสต์นี้โดยใช้แกลลอปร่วมกับการค้นหาแบบทวิภาคจะต้องกระโดดตำแหน่งจน i มีค่าเท่ากับ 4 แล้วจึงทำการค้นหาแบบทวิภาคระหว่าง $i=3$ และ $i=4$ ซึ่งก็คือตำแหน่งระหว่าง 8 จนถึง 16 ในลิสต์ข้อมูลการกระโดดจะอยู่ในรูปแบบฟังก์ชันยกกำลัง (x^i) ในงานวิจัย [7] ได้ทำการทดลอง ค้นหาข้อมูลในเซตข้อมูลขนาดใหญ่ที่มีการกระจายแบบเอกรูปโดยใช้การค้นหาขอบเขตแบบแกลลอปแบบเลขฐานเป็น 2 และ 4 พบว่าการใช้เลขฐาน 2 ช่วยในการ

ค้นหาขอบเขตแบบเกลลอปร่วมกับการค้นหาแบบทวิภาค ใช้คำสั่งเปรียบเทียบจำนวนน้อยกว่าการใช้ 4 เป็นเลขฐาน ดังนั้นการใช้งานเกลลอส่วนใหญ่มักนิยมใช้เลขฐานเป็นสอง



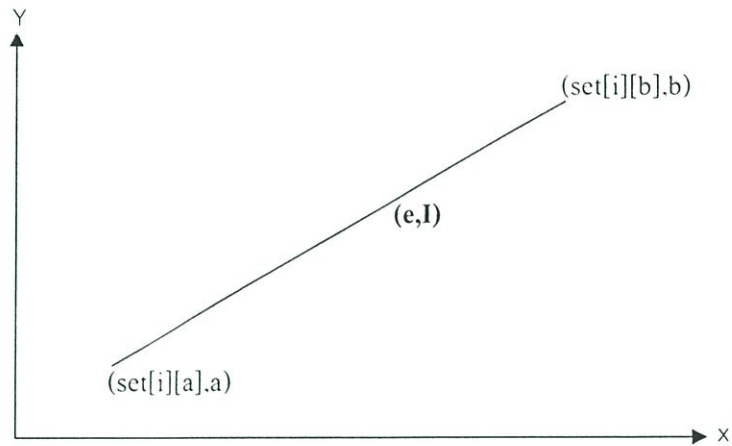
รูปที่ 2.8 การกระโดดตำแหน่งแบบยกกำลังฐานสอง

ข้อดีของเกลลอปร คือ สามารถช่วยลดรอบการประมวลผลในการค้นหาแบบทวิภาคในเซตข้อมูลที่มีขนาดใหญ่ ประสิทธิภาพด้านรอบการประมวลผลของการค้นหาขอบเขตแบบเกลลอปรจะมีค่าเป็น $2 \log(p+1)$ โดยที่ p คือขอบเขตที่ค้นหาพบ

2.4.3 การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง

การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง (Interpolation Search) มีการนำเสนอครั้งแรกโดย W. W. Peterson [9] หลักการจะคล้ายกับการค้นหาค่าในพจนานุกรม โดยปกติหากเราจะหาคำศัพท์ เรามักจะใช้วิธีคาดคะเนว่าอยู่ส่วนใดของเล่ม เช่น คำว่า Animal น่าจะอยู่ไม่เกิน 1 ใน 4 ส่วนของเล่ม ซึ่งน่าจะทำให้เราพบคำศัพท์ได้เร็วกว่าการค้นหาแบบสุ่มหรือค้นหาทีละหน้า

เนื่องจากลิสต์ข้อมูลที่ได้จากการค้นคืนแต่ละครั้งในคลังข้อมูลสารสนเทศเป็นหมายเลขเอกสารที่มีการกระจายแบบเอกรูป เมื่อนำมาจัดเรียงลำดับจากน้อยไปมากแล้วสร้างเป็นกราฟบนระนาบ x และ y โดยแนวแกน y คือตำแหน่งบนลิสต์ และแกน x คือค่าข้อมูลในลิสต์ จะมีลักษณะคล้ายเส้นตรงดังรูปที่ 2.9 คุณสมบัติของเส้นตรง คือ ความชันระหว่างจุดใดๆ บนเส้นตรงเส้นหนึ่งจะมีค่าเท่ากัน เมื่อเราทราบค่าในลิสต์ทำให้เราสามารถหาค่าตำแหน่งโดยประมาณในลิสต์ได้โดยใช้สมการที่ 2.4



รูปที่ 2.9 แสดงลักษณะข้อมูลที่ได้รับการจัดเรียงแล้ว

ที่มาของสมการที่ 2.4 สามารถอธิบายได้ดังนี้ เส้นตรงมีจุดเริ่มต้น คือ $(set[i][a], a)$ และมีจุดสิ้นสุดคือ $(set[i][b], b)$ ดังรูปที่ 2.9 ความชันของเส้นตรงจะเป็นดังสมการที่ 1

$$slope_{b-a} = \frac{b - a}{set[i][b] - set[i][a]} \quad (2.1)$$

หากมีจุด (e, I) เป็นจุดบนเส้นตรงนี้ สามารถหาความชันโดยใช้จุด $(set[i][a], a)$ ได้ดังสมการที่ 2.2

$$slope_{I-a} = \frac{I - a}{e - set[i][a]} \quad (2.2)$$

แต่เนื่องจากบนเส้นตรงใดๆ นั้น ความชันระหว่างจุดใดๆ บนเส้นตรงจะมีค่าเท่ากัน ดังนั้น

$$slope_{I-a} = slope_{b-a} \quad (2.3)$$

นั่นคือ

$$\frac{I - a}{e - set[i][a]} = \frac{b - a}{set[i][b] - set[i][a]}$$

หาก e คือค่าที่ต้องการค้นหาในลิสต์ และ I คือตำแหน่งบนลิสต์ที่ต้องการประมาณสามารถเขียนเป็นสมการได้ดังนี้

$$I = \left(\frac{e - set[i][a]}{set[i][b] - set[i][a]} (b - a) \right) + a \quad (2.4)$$

ในการใช้งานจริงนั้นการใช้สมการที่ 2.4 เพียงครั้งเดียวอาจไม่ได้คำตอบทันที เนื่องจากกราฟของเซตข้อมูลไม่ได้เป็นเส้นตรงแนวเดียวกันเหมือนในรูปที่ 2.9 จึงต้องมีการประมาณค่าต่อไปจนกว่าจะพบตำแหน่งของค่าที่ค้นหา โดยใช้ตำแหน่งที่ประมาณได้เป็นตำแหน่งประมาณค่าต่อไป ดังตัวอย่างต่อไปนี้

ตัวอย่างที่ 2.5 ค้นหา 50 ในลิสต์ข้อมูลที่ถูกจัดเรียงแล้วดังต่อไปนี้โดยวิธีการประมาณค่าในช่วง

5	10	12	14	26	31	38	39	42	46	49	51	54	59	72	79	82	86	92
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19

ตำแหน่งเริ่มต้น $a = 1$ ตำแหน่งสิ้นสุด $b = 19$ ประมาณค่าตำแหน่งโดยใช้สมการ 2.4 จะได้

$$mid = 1 + \frac{50 - 5}{92 - 5} \times (19 - 1) = 10.31 \approx 10$$

ค่าในตำแหน่งที่ 10 ในลิสต์คือ 46 ซึ่งน้อยกว่า 50 ทำการประมาณค่าใหม่โดยที่ $a = 11$

$$mid = 11 + \frac{50 - 49}{92 - 49} \times (19 - 11) = 11.18 \approx 11$$

ค่าในตำแหน่งที่ 11 ในลิสต์คือ 49 ซึ่งน้อยกว่า 50 ทำการประมาณค่าใหม่โดยที่ $a = 12$

$$mid = 12 + \frac{50 - 51}{92 - 51} \times (19 - 12) = 11.83 \approx 11$$

ค่าตำแหน่งที่คำนวณได้อยู่ที่ตำแหน่งเดิม แสดงว่าค่า 50 ไม่มีอยู่ในลิสต์นี้ การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงจะใช้วิธีการคำนวณเพื่อหาตำแหน่งที่ใกล้เคียงกับค่าที่ค้นหาทำให้การค้นหาแบบนี้มีรอบการประมวลผลนับจากคำสั่งเปรียบเทียบค่อนข้างต่ำ ประสิทธิภาพในกรณีเฉลี่ยของการค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงจะขึ้นอยู่กับ $O(\log \log n)$ และกรณีแย่ที่สุดคือ $\log(n)$ ในกรณีที่เซตข้อมูลมีการกระจายแบบเอกรูป [5]

2.5 งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

ในส่วนนี้จะกล่าวถึงงานวิจัยที่เกี่ยวข้องกับอินเตอร์เซกชัน งานส่วนใหญ่จะมุ่งเน้นการเพิ่มประสิทธิภาพให้ของขั้นตอนวิธี โดยนำเสนอเป็นรูปแบบการทดลองกับเซตข้อมูลขนาดใหญ่

ในปี ค.ศ. 2001 E. D. Demaine, A. López-Ortiz และ J. I. Munro [7] ได้นำขั้นตอนวิธีแบบเอสวีเอส และแบบปรับตัวได้ มาทำการทดลองเพื่อเปรียบเทียบประสิทธิภาพ โดยนับจำนวน

การเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบในขั้นตอนการค้นหา ในการทดลองจำลองมาจากการค้นหาแบบบูลีน ในเสิร์จเอนจิน ใช้คลังข้อมูลจาก Google คิวรี่ตัวอย่างที่ใช้ทดลองมีทั้งหมด 2.858 คิวรี่ ผลการทดลองพบว่า เอสวีเอสมีการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบน้อยกว่าแบบปรับตัวได้ ต่อจากนั้นจึงปรับปรุงอัลกอริทึมแบบเอสวีเอส โดยเพิ่มการค้นหาขอบเขตแบบเกลลอป ก่อนการค้นหาแบบทวิภาคทำให้สามารถลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบได้อีกจากวิธีเดิม

ในปี ค.ศ. 2006 Jérémy Barbay [3] และคณะได้นำวิธีการค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงมาประยุกต์ใช้กับขั้นตอนวิธีอินเตอร์เซกชันแบบต่างๆ ได้แก่ แบบลำดับต่อเนื่อง(Sequential) แบบปรับตัวได้ และแบบเอสวีเอสผสมผสานกับแบบปรับตัวได้(Small Adaptive) ผลการทดลองพบว่า การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงสามารถลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบได้ดีกว่าการค้นหาแบบเดิมที่เป็นแบบทวิภาค

ในปี ค.ศ. 2007 Jérémy Barbay [4] และคณะได้ทำการทดลองเปรียบเทียบประสิทธิภาพขั้นตอนวิธีต่างๆ ได้แก่ แบบเอสวีเอส แบบเอสวีเอสสลับด้าน(Swapping SVS) แบบลำดับต่อเนื่องแบบ Baeza-Yates และแบบเอสวีเอสผสมผสานกับแบบปรับตัวได้ โดยทดลองกับชุดข้อมูลสามแบบ ได้แก่ ชุดข้อมูลที่ได้จากการสุ่มเช่นเดียวกับงานวิจัย[2] ชุดข้อมูลตัวอย่างจาก Google และชุดข้อมูลจาก TREC GOV2 โดยวัดประสิทธิภาพสองแบบ แบบแรกเป็นการวัดการใช้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบ แบบที่สองวัดเวลาในการประมวลผล ผลการทดลองพบว่าวิธีเอสวีเอสจะใช้คำสั่งเปรียบเทียบต่ำสุด เมื่อใช้ชุดข้อมูลแบบสุ่ม และชุดข้อมูลจาก Google ส่วนชุดข้อมูลจาก TREC GOV2 เอสวีเอสจะใช้เวลาในการประมวลผลต่ำสุด(สถาปัตยกรรมของซันไมโครซิสเต็ม)

2.6 การวัดประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธี

การวัดประสิทธิภาพเป็นสิ่งสำคัญต่อการทำงานวิจัย เนื่องจากเป็นสิ่งพิสูจน์ว่าการแก้ปัญหาหรือพัฒนางานวิจัยนั้นประสบความสำเร็จมากน้อยเพียงใด โดยเฉพาะอย่างยิ่งงานที่เปรียบเทียบประสิทธิภาพกับวิธีเดิมในปัญหาเดียวกัน การวัดประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีก็เช่นเดียวกัน ขั้นตอนวิธีที่ดีเมื่อนำมาสร้างเป็นโปรแกรมคอมพิวเตอร์ต้องใช้ทรัพยากรระบบและเวลาทำงานให้ได้น้อยที่สุด แต่สำหรับงานวิจัยนี้จะทำการวัดประสิทธิภาพในด้านเวลาการทำงานเท่านั้น ในส่วนนี้จึงกล่าวเฉพาะวิธีการวัดประสิทธิภาพด้านเวลาการทำงานเพียงอย่างเดียว

ในการวัดเวลาการทำงานของขั้นตอนวิธี สามารถทำได้โดยสร้างโปรแกรมตามขั้นตอนวิธีที่ต้องการวัดผล แล้วนำไปทำงานบนเครื่องคอมพิวเตอร์ นับเวลาที่โปรแกรมนั้นเริ่มทำงานจนเสร็จสิ้น แต่วิธีการนี้มีปัจจัยหลายอย่างที่ทำให้การวัดผลเกิดความคลาดเคลื่อน เช่น มีโปรเซสอื่นใช้ทรัพยากรร่วมอยู่ แพลตฟอร์มของระบบปฏิบัติการที่ใช้ทดลอง สถาปัตยกรรมของเครื่องที่ใช้ทดลอง จึงต้องมีการควบคุมหรือกำหนดปัจจัยดังกล่าวอย่างเคร่งครัด

อีกวิธีหนึ่งในการวัดประสิทธิภาพด้านเวลาการทำงานของขั้นตอนวิธี คือ การวิเคราะห์การทำงานเชิงเวลา โดยอาศัยการนับจำนวนครั้งของการใช้งานคำสั่งต่างๆ ในโปรแกรมระหว่างการทำงาน[17] ซึ่งเขียนบรรยายจำนวนครั้งที่นับได้นี้เป็นฟังก์ชันของขนาดข้อมูลขาเข้าของปัญหา อัตราการเติบโตของฟังก์ชันนี้เองจะสะท้อนให้เห็นถึงแนวโน้มการเพิ่มของเวลาการทำงานเมื่อขนาดของข้อมูลเพิ่มขึ้นว่ามีลักษณะอย่างไร โดยวิเคราะห์เวลาการทำงานสำหรับข้อมูลเข้ากรณีที่ย่ำแย่สุด(Worst Case) กรณีที่ดีที่สุด(Best Case) และกรณีเฉลี่ย(Average Case) และงานวิจัยนี้ก็จะใช้วิธีการวิเคราะห์เชิงเวลาเป็นตัวบอกประสิทธิภาพวิธีหนึ่งของขั้นตอนวิธีที่ได้ปรับปรุง

2.6.1 การนับจำนวนครั้งของการใช้งานคำสั่ง

การวิเคราะห์เชิงเวลาคือการหาผลรวมของเวลาการทำงานของคำสั่งต่างๆ ในโปรแกรมที่ถูกใช้งาน จะขอยกตัวอย่างจากโปรแกรมสั้นๆ ข้างล่างนี้ กำหนดให้เวลาการทำงานของคำสั่งในบรรทัดที่ i เป็น t_i วินาที

```
01: function sum( var x : vector; n : integer ) : integer;
02:   var i, s : integer;
03: begin
04:   s := 0;
05:   for i:=1 to n do
06:     s := s + x[i];
07:   sum := s;
08: end;
```

โปรแกรมนี้นำหน้าที่หาผลรวมของจำนวนในเวกเตอร์ x (ซึ่งสร้างด้วยแถวลำดับ) ตั้งแต่ช่องที่ 1 ถึง n โดยใช้เวลารวมทั้งสิ้นเท่ากับ

$$t_1 + t_2 + t_3 + t_4 + \sum_{i=1}^n (t_5 + t_6) + t_7 + t_8$$

จุดประสงค์ของการวิเคราะห์ประสิทธิภาพเชิงเวลาก็เพื่อวิเคราะห์ให้เห็นแนวโน้มของเวลาการทำงานของโปรแกรมเมื่อขนาดของข้อมูลเพิ่มขึ้น นั่นคือทำให้ประมาณได้ว่า เมื่อข้อมูลเพิ่มขึ้น k เท่าแล้วเวลาการทำงานจะเพิ่มเท่าไร ถ้ากำหนดให้ $t_i \leq c_i$ สำหรับทุกๆ i หมายความว่าให้ c_i เป็นค่าคงตัวซึ่งมีค่าเท่ากับเวลาการทำงานของคำสั่งที่ทำงานนานสุดในโปรแกรม ดังนั้นจากตัวอย่างเวลาการทำงานที่แสดงข้างบนนี้ สามารถลดรูปให้เลดูกะทัดรัดขึ้นดังนี้

$$t_1 + t_2 + t_3 + t_4 + \sum_{i=1}^n (t_5 + t_6) + t_7 + t_8 \leq 4c_1 + \left(\sum_{i=1}^n 2c_1 \right) + 3c_1 = c_1(2n + 7)$$

ในการกำหนดให้ c_1 เป็นเวลาการทำงานของคำสั่งที่ทำงานนานสุดในโปรแกรม จะต้องเป็นคำสั่งซึ่งใช้เวลาการทำงานไม่แปรตามจำนวนข้อมูล เรียกว่าเป็นคำสั่งมูลฐานซึ่งคือคำสั่งง่ายๆ เช่น บวก ลบ คูณ หาร เปรียบเทียบ ที่ใช้เวลาไม่แปรตามจำนวนข้อมูล เพราะถ้าไม่ใช่คำสั่งมูลฐาน เช่น ฟังก์ชันยกกำลังอาจทำให้การวิเคราะห์โดยวิธีนี้ผิดเพี้ยนไป เพราะเวลาการทำงานของฟังก์ชันยกกำลังจะแปรตามตัวเลขที่ใส่ยกกำลัง

จากตัวอย่างนับคำสั่งต่างๆ ในฟังก์ชัน sum ที่ใช้ทำงานได้เป็นจำนวน $2n + 7$ ครั้ง แต่ละครั้งใช้เวลาไม่เกิน c_1 ได้ผลรวมเป็น $c_1(2n + 7)$

2.6.2 คำสั่งมาตรฐานเวลา

หลายคำสั่งในโปรแกรมที่เขียนขึ้นนั้น บางคำสั่งถูกเรียกใช้งานเป็นจำนวนคงตัวไม่ขึ้นกับขนาดของข้อมูล บางคำสั่งก็ถูกเรียกใช้น้อยกว่าคำสั่งอื่นอย่างเห็นได้ชัด เช่น begin และ end ซึ่งหมายความว่าคำสั่งเหล่านี้ไม่ได้มีส่วนกำหนดอัตราการเติบโตของเวลาการทำงานโดยรวม และเพื่อลดภาระการนับคำสั่งเหล่านี้ ก่อนจะเริ่มนับควรพิจารณาก่อนว่าคำสั่งใดในโปรแกรม ที่เป็นตัวกำหนดเวลาการทำงานโดยรวม ซึ่งคำสั่งประเภทนี้เรียกว่า คำสั่งมาตรฐานเวลา(ซึ่งมีได้มากกว่าหนึ่งคำสั่งในโปรแกรม) คำสั่งมาตรฐานเวลาเป็นคำสั่งที่ถูกใช้ทำงานมากที่สุดในโปรแกรม นั่นคือเวลาการทำงานโดยรวมจะแปรโดยตรงตามจำนวนครั้งที่คำสั่งมาตรฐานเวลาถูกใช้งาน จากฟังก์ชัน sum ในหัวข้อที่ 2.6.1 คำสั่ง for ในบรรทัดที่ 5 ถือเป็นคำสั่งมาตรฐานเวลาของโปรแกรมนี คำสั่งนี้ถูกเรียกใช้งานเป็นจำนวน $n+1$ ครั้ง (เนื่องจากเป็นวงวนแบบ for ซึ่งให้ i เริ่มที่ 1 เพิ่มทีละหนึ่งจนถึง $n+1$ จึงหลุดจากวงวน) หรือจะใช้คำสั่งที่บรรทัดที่ 6 ภายในวงวน for ก็ได้ เมื่อกำหนดให้ $n > 0$ ถ้าเรานับเฉพาะคำสั่งที่บรรทัดที่ 6 จะได้จำนวนครั้งที่ถูกเรียกใช้งานเป็นจำนวน n ครั้ง สรุปได้ว่าฟังก์ชัน sum ใช้เวลาการทำงานเป็นฟังก์ชันเชิงเส้นของ n

2.6.3 สัญกรณ์โอใหญ่

การบรรยายเวลาการทำงานของโปรแกรมด้วยฟังก์ชันซึ่งวิเคราะห์มาได้จากการนับคำสั่งมาตรฐานเวลาตามที่ได้นำเสนอมานั้น บางครั้งอาจได้ผลที่ดูคลุมเครือเช่น $f(n) = 10n^2 + n \log n + 27n + 4$ เป็นต้น วิธีแทนฟังก์ชันที่แลดูยุ่งยากให้กะทัดรัดมากขึ้น คือการใช้สัญกรณ์โอใหญ่(Big O notation) โดยจะเขียน $f(n) = O(g(n))$ เมื่อ $f(n)$ เป็นฟังก์ชันที่โตไม่เร็วกว่า $g(n)$ เชิงเส้นกำกับ นั่นคือ

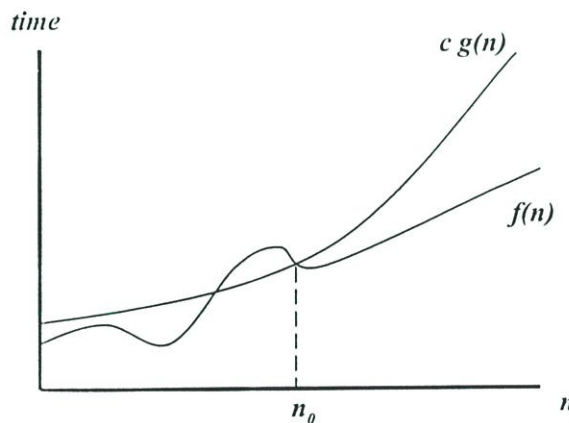
$f(n) = O(g(n))$ เมื่อ $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = c$ โดยที่ $c \geq 0$ และ $c \neq \infty$

เช่น $10n^2 + n \log n + 27n + 4 = O(n^2)$ หมายความว่า $10n^2 + n \log n + 27n + 4$ เป็นฟังก์ชันที่โตไม่เร็วกว่า n^2 เซึ่งเส้นกำกับ ซึ่งให้ความรู้สึกกับผู้อ่านได้ทันทีว่าโปรแกรมที่ใช้เวลาการทำงานแบบ $O(n^2)$ มีอัตราการเติบโตของเวลาการทำงานไม่แย่ไปกว่าแบบ n^2 เมื่อ n มีค่ามาก ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพเชิงเวลาระหว่างโปรแกรมต่างๆ จึงกระทำได้ง่ายขึ้น

นิยามสัญกรณ์โอใหญ่ในอีกรูปแบบหนึ่งทำได้โดยการกำหนดให้ $O(g(n))$ คือเซตของฟังก์ชันต่างๆ ที่โตไม่เร็วกว่า $g(n)$ เขียนได้ดังนี้

$$O(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{มีค่าคงตัวบวกสองตัวคือ } c \text{ และ } n_0 \text{ ที่ทำให้ } f(n) \leq cg(n) \text{ เมื่อ } n \geq n_0 \}$$

หมายความว่าถ้า $f(n) \in O(g(n))$ แสดงว่าการเติบโตของ $f(n)$ จะถูกกำหนดขอบเขตด้านบนไว้ด้วยลักษณะการเติบโตของ $g(n)$ ดังรูปที่ 2.10 และสามารถหาค่าคงตัวบวก c ที่ $f(n) \leq cg(n)$ เมื่อ $n \geq n_0$ ได้ดังตัวอย่างที่ 2.6



รูปที่ 2.10 $f(n) \in O(g(n))$

ตัวอย่าง 2.6 จงแสดงให้เห็นจริงๆ ว่า $2n^2 + 500n + 1000 \log n = O(n^2)$

ต้องหาค่า c และ n_0 ที่ทำให้ $2n^2 + 500n + 1000 \log n \leq cn^2$ เป็นจริงเสมอ

เมื่อ $n \geq n_0$ กำหนดให้ $c = 2 + 500 + 1000 = 1502$

ดังนั้นสมการ $2n^2 + 500n + 1000 \log n \leq cn^2$

เป็นจริงเสมอเมื่อ $n \geq 1$

ตัวอย่าง 2.7 จงแสดงให้เห็นจริงว่า $\log_b n = O(\log_a n)$ สำหรับค่าคงตัว $a, b > 1$

สามารถแปลงฐานของ \log จากฐาน a ไปเป็นฐาน b ได้ด้วยการหารด้วยค่าคงตัว $\log_b a$ นั่นคือ $\log_a n = (\log_b n) / (\log_b a)$ ดังนั้นสรุปได้ว่า $\log_a n = O(\log_b n)$

จากตัวอย่างที่ 2.7 นี้ให้เห็นว่าเรามักจะไม่ใส่ฐานของ \log ในสัญกรณ์เชิงเส้นกำกับ เช่น $O(\log n)$ เพราะว่ามันจะสะดวกแล้วยังไม่ีผลใดๆ ด้วย ดังนั้นในเชิงเส้นกำกับแล้ว $\log_{1.1} n$ กับ $\log_{100} n$ มีอัตราการเติบโตเท่ากัน

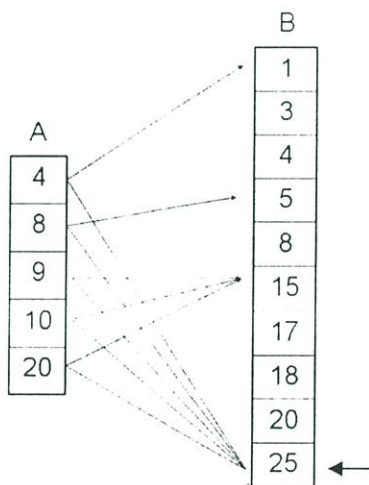
บทที่ 3

ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม

3.1 หลักการของเอสวีเอสโดยใช้การข้าม

ในส่วน 2.3.2 จะเห็นได้ว่าขั้นตอนวิธีเอสวีเอส ให้ความสนใจกับการลดขอบเขตของการค้นหา โดยใช้วิธีเก็บตำแหน่งตัวตามหลังในเซตที่ถูกค้นหาของการค้นหาก่อนหน้านี้ เพื่อไปใช้ในการกำหนดจุดเริ่มต้นขอบเขตการค้นหาครั้งต่อไป ทำให้ไม่ต้องค้นหาในขอบเขตทั้งหมดของเซตที่ถูกค้นหา มีผลทำให้ประสิทธิภาพเชิงเวลาลดลง

จากขั้นตอนวิธีที่ 2 และตัวอย่างที่ 2.3 ผู้วิจัยได้สังเกตเห็นว่าตำแหน่งสุดท้ายของขอบเขตการค้นหาแต่ละครั้งจะสิ้นสุดที่ตำแหน่งสุดท้ายของลิสต์ที่ถูกค้นหาเสมอ แสดงดังรูปที่ 3.1

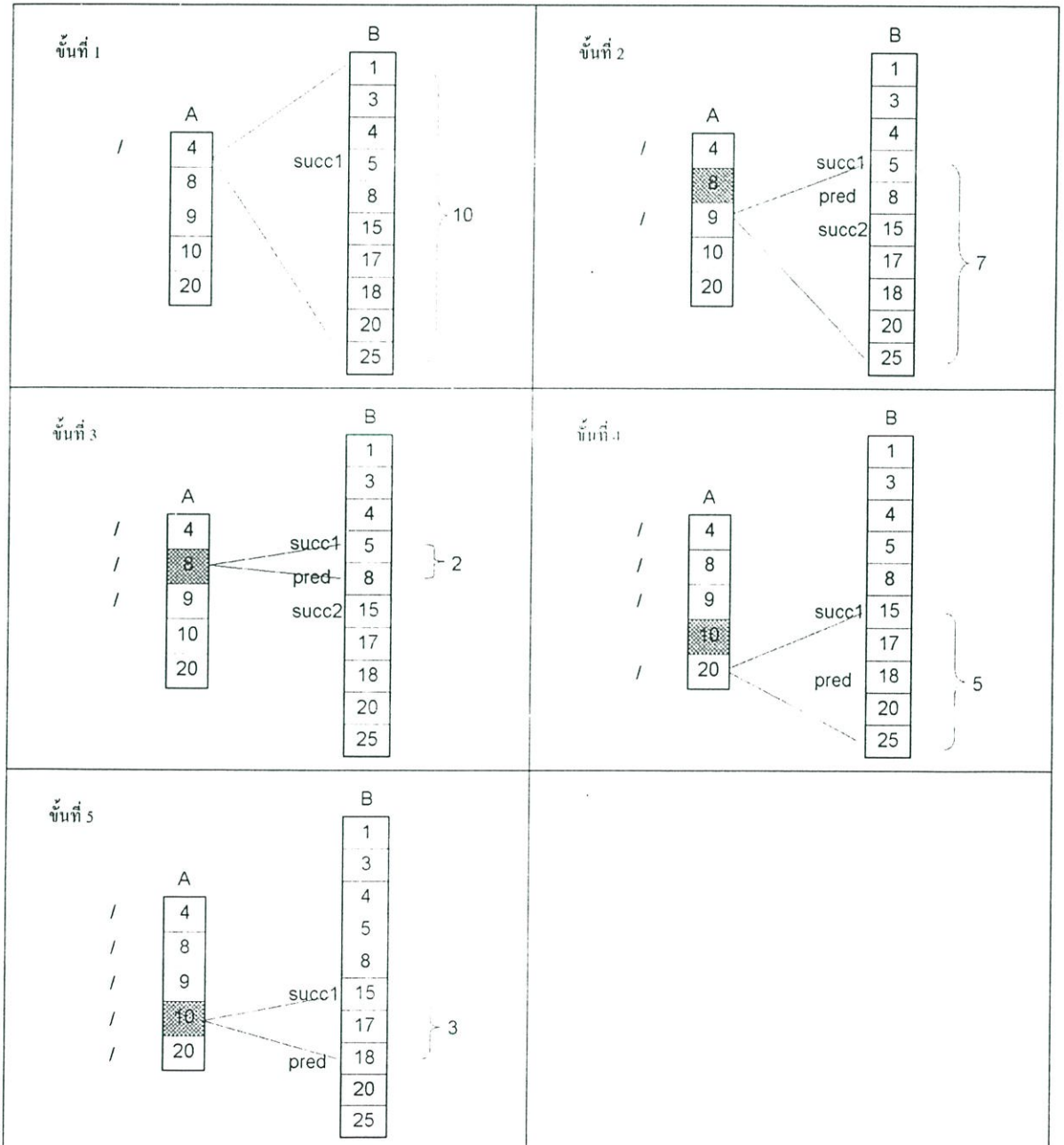


รูปที่ 3.1 แสดงขอบเขตของการค้นหาแต่ละครั้งของเอสวีเอส

จึงเกิดแนวคิดในการหาวิธีที่จะลดขอบเขตของการค้นหาแต่ละครั้ง โดยที่ขอบเขตการค้นหาไม่จำเป็นต้องสิ้นสุดที่ตำแหน่งสุดท้ายเสมอ หากสามารถทำได้จริง เมื่อใช้การค้นหาเป็นแบบทวิภาคซึ่งมีประสิทธิภาพการทำงานในกรณีเฉลี่ยคือ $O(\log n)$ และจะทำให้ n มีขนาดลดลงส่งผลให้ประสิทธิภาพเชิงเวลาดีขึ้นตามมา

ในงานวิจัยนี้ได้เห็นความสำคัญในการลดขอบเขตการค้นหาในเซตที่ถูกค้นหา จึงพยายามหาวิธีการที่จะทำให้ขอบเขตการค้นหาลดลงโดยปรับปรุงจากวิธีเอสวีเอส และวิธีหนึ่งที่ค้นพบ คือ ใช้การข้ามค้นหาแสดงดังตัวอย่างที่ 3.1

ตัวอย่างที่ 3.1 วิธีอินเตอร์เซกชันของเอสวีเอสโดยใช้การข้าม ครั้งละ 2 ตำแหน่ง และใช้เซตข้อมูล เช่นเดียวกับตัวอย่างที่ 2.2 และ 2.3 แสดงได้ดังรูปที่ 3.2 และมีขั้นตอนดังนี้



รูปที่ 3.2 ขั้นตอนการทำงานของวิธีเอสวีเอสแบบข้าม

ขั้นที่ 1 นำ 4 ในลิสต์ A ไปค้นหาในลิสต์ B โดยขอบเขตการค้นหาครั้งแรกนี้คือ 10 ซึ่งเท่ากับจำนวนสมาชิกทั้งหมดในเซต B และเก็บตำแหน่งตัวตามหลัง ในที่นี้คือตำแหน่งที่ 4 ซึ่งมีค่าเท่ากับ 5

ขั้นที่ 2 ข้ามการค้นหาโดยการเพิ่มตำแหน่งไปอีก 2 ตำแหน่ง ซึ่งจะมีค่าคือ 9 ไปค้นหาในลิสต์ B โดยขอบเขตการค้นหาเริ่มตั้งแต่ตำแหน่งตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ในขั้นตอนก่อนหน้า จนถึงตำแหน่งสุดท้ายในลิสต์ที่ถูกค้นหา แล้วเก็บตำแหน่งตัวนำหน้าและตัวตามหลังไว้ ซึ่งก็คือตำแหน่งที่ 5 และ 6 ตามลำดับ

ขั้นที่ 3 กลับไปค้นหาสมาชิกที่ได้เข้ามาซึ่งก็คือค่า 8 โดยช่วงของการค้นหาจะอยู่ระหว่างตำแหน่งของตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ในขั้นตอนแรกและตัวนำหน้าที่ได้เก็บไว้ในขั้นตอนที่สอง ขั้นตอนนี้มีขอบเขตการค้นหาคือ 2

ขั้นที่ 4 ข้ามการค้นหาโดยการเพิ่มตำแหน่งไปอีก 2 ตำแหน่ง นำค่า 20 เข้าไปค้นหาในลิสต์ B โดยขอบเขตการค้นหาจะเริ่มตั้งแต่ตำแหน่งของตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ล่าสุด(ตำแหน่งที่ 6) จนถึงตำแหน่งสุดท้ายในลิสต์ B แล้วเก็บตำแหน่งตัวนำหน้าใหม่

ขั้นที่ 5 กลับไปค้นหาค่าที่ได้เข้ามา คือค่า 10 มีขอบเขตการค้นหาตั้งแต่ตำแหน่งตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ในขั้นที่ 2 จนถึงตัวนำหน้าที่ได้เก็บไว้ในขั้นที่ 4

ขอบเขตของการค้นหาแต่ละครั้งของวิธีเอสวีเอสแบบเดิมในตัวอย่างที่ 2.3 และเอสวีเอสแบบข้ามค้นหาในตัวอย่างที่ 3.1 จะเป็นดังตารางที่ 3.1

ตารางที่ 3.1 ขอบเขตการค้นหาของเอสวีเอส และ เอสวีเอสโดยใช้การข้าม

ครั้งที่	ขอบเขตการค้นหา	
	SvS	ใช้การข้าม
1	10	10
2	7	7
3	5	2
4	5	5
5	5	3
รวม	32	27

จากตารางที่ 3.1 จะเห็นได้ว่าวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามค้นหามีผลรวมของขอบเขตการค้นหาน้อยกว่าเอสวีเอสแบบเดิม อันที่จริงแล้วการข้ามค้นหาในขั้นที่ 2 และ 4 นั้นเป็นการค้นขอบเขตไว้ก่อนล่วงหน้าโดยใช้ประโยชน์จากตัวนำหน้า และตัวตามหลัง ทำให้ขอบเขตการค้นหา

ที่ได้ข้ามไปนั้น ไม่จำเป็นต้องสิ้นสุดที่ตำแหน่งสุดท้ายของเซตที่ถูกค้นหา เห็นได้จากขอบเขตการค้นหาครั้งที่ 3 และ 5

เพื่อให้แน่ใจว่าตำแหน่งที่ได้ข้ามไป ยังคงอยู่ในขอบเขตของการค้นหาในเซตที่ถูกค้นหา ผู้วิจัยจึงขอแสดงความจริงดังบทพิสูจน์ต่อไปนี้

กำหนดให้ S เป็นเอกภพสัมพัทธ์

กำหนดให้ $A = \{ a_1, a_2, \dots, a_m \}$ $a_1 < a_2 < \dots < a_m$

กำหนดให้ $B = \{ b_1, b_2, \dots, b_l \}$ $b_1 < b_2 < \dots < b_l$

A และ B เป็นสับเซตของ S

ข้อเสนอแทรกที่ 3.1 เมื่อตัวตามหลัง ของ b_{i-1} ที่อยู่ในเซต A คือ a_s และตัวนำหน้า ของ b_{i-1} ที่อยู่ในเซต A คือ a_p แล้ว $a_s \leq b_i \leq a_p$

พิสูจน์ จากคุณสมบัติของตัวตามหลังและตัวนำหน้า ในนิยามที่ 2.3 และ นิยามที่ 2.2 ตามลำดับ

จะได้ $b_{i-1} < a_s$ และ $b_{i-1} > a_p$

แต่ $b_{i-1} < b_i$ และ $b_{i-1} > b_i$

ดังนั้น $b_i \geq a_s$ และ $b_i \leq a_p$

หรือ $a_s \leq b_i \leq a_p$

(3.1)

จากตัวอย่างที่ 3.1 ในขั้นที่ 1 ถึง 3 จะเห็นได้ว่า ตัวตามหลังของ 4 ในเซต B คือ 5 และตัวนำหน้าของ 9 ในเซต B คือ 8 ดังนั้น 8 ในเซต A จะมีค่าระหว่าง 5 ถึง 8 ซึ่งตรงกับความจริงในข้อเสนอแทรกที่ 3.1

รหัสเทียมของวิธีเอสวีเอสแบบข้ามค้นหาของเซต k เซต จะแสดงดังขั้นตอนวิธีที่ 4 ใดๆก็ตามตัวอย่างที่ 3.1 เพียงตัวอย่างเดียวไม่สามารถที่จะสรุปได้ว่าวิธีนี้ดีกว่าแบบเดิม งานวิจัยนี้จึงจำเป็นต้องมีการวิเคราะห์ขั้นตอนวิธี และทดลองกับเซตข้อมูลที่มากพอแล้วหาประสิทธิภาพจึงจะสามารถสรุปผลได้

3.2 ข้อเหมือนและข้อแตกต่างของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสและเอสวีเอสโดยใช้การข้าม

ในส่วนนี้จะวิเคราะห์ถึงข้อเหมือนและข้อแตกต่าง ซึ่งจะเป็นประโยชน์ในการสร้างโปรแกรมเปรียบเทียบประสิทธิภาพของวิธีที่ได้ปรับปรุงกับวิธีเดิม

3.2.1 ข้อเหมือน

3.2.1.1 เป็นวิธีการหาคำตอบของอินเตอร์เซกชัน โดยพิจารณาสมาชิกเซตที่มีจำนวนน้อยกว่าเพื่อนำไปค้นหาสมาชิกร่วมในเซตที่มีจำนวนมากกว่า

3.2.1.2 จำนวนการค้นหาแต่ละคู่อินเตอร์เซกชัน จะมีค่าเท่ากับจำนวนสมาชิกของเซตที่มีจำนวนน้อยที่สุด

3.2.2 ข้อแตกต่าง

3.2.2.1 ลำดับการค้นหาของวิธีเอสวีเอสแบบเดิม จะค้นหาตามลำดับจากตำแหน่งแรกจนถึงตำแหน่งสุดท้าย แต่เอสวีเอสแบบใช้การข้ามค้นหาจะข้ามตำแหน่งไปเพื่อกันขอบเขตแล้วกลับมาค้นหาที่ได้ข้ามไปทำเช่นนี้จนครบทุกค่าในเซตที่พิจารณาค้นหา ดังรูปที่ 3.3



รูปที่ 3.3 ลำดับการค้นหาในลิสต์ข้อมูลของเอสวีเอส และเอสวีเอสแบบข้าม 2 ตำแหน่ง

3.2.2.2 ในการกำหนดช่วงการค้นหาเอสวีเอสแบบเดิมจะใช้ประโยชน์จากการเก็บตำแหน่งตัวนำหน้าของการค้นหาก่อนหน้า แต่เอสวีเอสแบบใช้การข้ามจะใช้ประโยชน์จากตัวนำหน้าและตัวตามหลังของการค้นหาก่อนหน้า

3.3 การวิเคราะห์ประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม

ขั้นตอนวิธีที่ 4 แสดงให้เห็นบรรทัดคำสั่งพื้นฐานที่ใช้ในเอสวีเอสโดยใช้การข้ามจำนวน Step ตำแหน่ง ในการอินเตอร์เซกชันของลิสต์จำนวน k ลิสต์ และใช้การค้นหาแบบทวิภาค ตัวแปร i ใช้ในการระบุลิสต์ที่พิจารณาซึ่งมีทั้งหมด k ลิสต์ ตัวแปร succ1 และ succ2 ใช้สำหรับเก็บตำแหน่งตัวตามหลัง ส่วน pred ใช้เก็บตำแหน่งตัวนำหน้า ตัวแปร j และ l ใช้ชี้ตำแหน่งในลิสต์ i

```

1: Sort the sets by size ( $|\text{set}[0]| < |\text{set}[1]| < \dots < |\text{set}[k]|$ ).
   Let the smallest set  $s[0]$  be the candidate answer set.
2: for each set  $s[i]$ ,  $i = 1 \dots k$  do
3:   binary search  $s[0][j]$  in  $s[i]$  in the range 0 to  $|s[i]|$ ,
4:     and update succ1 to the last position probed in the previous step.
5:     if  $s[0][j]$  was not found then
6:       remove  $s[0][j]$  from candidate answer set,
7:     end if
8:   while  $s[0][j+\text{step}] \neq \text{empty}$ 
9:      $j := j + \text{step}$ 
10:    binary search  $s[0][j]$  in  $s[i]$  in the range succ1 to  $|s[i]|$ ,
11:    and update succ2 and pred of  $s[0][j]$  in  $s[i]$ .
12:    if  $s[0][j]$  was not found then
13:      remove  $s[0][j]$  from candidate answer set.
14:    end if
15:    for each set  $s[0][l]$ ,  $l = j+1$  to  $j+\text{step}-1$  do
16:      binary search  $s[0][l]$  in  $s[i]$  in the range succ1 to pred,
17:      and update succ1 of  $s[0][l]$  in  $s[i]$ .
18:      if  $s[0][l]$  was not found then
19:        remove  $s[0][l]$  from candidate answer set,
20:      end if
21:    end for
22:    succ1 := succ2
23:  end while
24:  for each set  $s[0][l]$ ,  $l = j+1$  to  $j + ((|s[0]|-1) \bmod \text{step})$  do
25:    binary search  $s[0][l]$  in  $s[i]$  in the range succ1 to  $|s[i]|$ ,
26:    and update succ1 of  $s[0][l]$  in  $s[i]$ .
27:    if  $s[0][l]$  was not found then
28:      remove  $s[0][l]$  from candidate answer set.
29:    end if
30:  end for
31: end for

```

ขั้นตอนวิธีที่ 4 เอสวีเอส โดยใช้การข้ามค้นหา

บรรทัดที่ 1 คือการจัดเรียงลิสต์ตามจำนวนสมาชิกจากน้อยไปมากเพื่อนำลิสต์ที่จำนวนสมาชิกน้อยที่สุด เป็นตัวพิจารณาค้นหาให้เซตอื่นที่มีจำนวนมากกว่า

บรรทัดที่ 3 เป็นการนำค่าในตำแหน่งแรกของลิสต์ $s[0]$ เข้าไปค้นหาโดยมีขอบเขตการค้นหาเท่ากับจำนวนสมาชิกทั้งหมดในลิสต์ $s[i]$ ในบรรทัดที่ 4 ทำการเก็บค่าตัวตามหลังเพื่อใช้ในการค้นหาต่อไป หากการค้นหาในครั้งนี้ไม่พบก็จะไม่นำค่านี้ไปพิจารณาค้นหาอินเตอร์เซกชันกับเซตถัดไป

บรรทัดที่ 8 เป็นวงวนตรวจสอบว่าตำแหน่งที่พิจารณาเกินขอบเขตของลิสต์หรือไม่ ถ้าไม่เกินก็จะทำการข้ามค้นหา ในบรรทัดที่ 9 จะข้ามค้นหาโดยการเพิ่มตำแหน่งจำนวน step ตำแหน่ง

บรรทัดที่ 10 ทำการค้นหาค่าตำแหน่งที่ทำการข้ามโดยขอบเขตการค้นหาจะใช้ตำแหน่งตัวตามหลังที่ได้เก็บไว้ก่อนหน้านั้นจนถึงตำแหน่งสุดท้ายของลิสต์ ในบรรทัดที่ 11 ทำการเก็บค่าตัวตามหลังและตัวนำหน้าใหม่ไว้ในตัวแปร succ2 และ pred ตามลำดับ

บรรทัดที่ 15 ทำการค้นหาค่าตำแหน่งที่ได้ข้ามค้นหาโดยขอบเขตจะการค้นหาจะสิ้นสุดที่ตำแหน่ง pred ซึ่งได้เก็บค่าไว้ก่อนหน้านั้น เมื่อทำการค้นหาค่าตำแหน่งที่ได้ข้ามมาจนครบทุกตัวแล้ว ในบรรทัดที่ 22 จึงปรับปรุงค่า succ1 ใหม่เพื่อใช้ในการกำหนดขอบเขตในการข้ามค้นหาขั้นต่อไป ในวงวนบรรทัดที่ 8 จนกระทั่งตำแหน่งที่ได้ข้ามนั้นออกนอกขอบเขตลิสต์ที่พิจารณาค้นหา

ตารางที่ 3.2 แสดงจำนวนรอบคำสั่งแต่ละบรรทัดของขั้นตอนวิธีที่ 4

บรรทัดคำสั่ง	จำนวนรอบคำสั่ง	บรรทัดคำสั่ง	จำนวนรอบคำสั่ง
1	$k \log k$	17	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$
2	K	18	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$
3	$k \log (s[i])$	19	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$
4	K	20	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$
5	K	21	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$
6	K	22	$k((s[0] /step)-1)$
7	K	23	$k((s[0] /step)-1)$
8	$k((s[0] /step)-1)$	24	$k((s[0] -1) \bmod step)$
9	$k((s[0] /step)-1)$	25	$k((s[0] -1) \bmod step) \log(s[i] -succ1)$
10	$k((s[0] /step)-1) \log (s[i] -succ1)$	26	$k((s[0] -1) \bmod step)$
11	$k((s[0] /step)-1)$	27	$k((s[0] -1) \bmod step)$
12	$k((s[0] /step)-1)$	28	$k((s[0] -1) \bmod step)$
13	$k((s[0] /step)-1)$	29	$k((s[0] -1) \bmod step)$
14	$k((s[0] /step)-1)$	30	$k((s[0] -1) \bmod step)$
15	$k((s[0] /step)-1)(step-1)$	31	k
16	$k((s[0] /step)-1)(step-1) \log(pred-succ1)$		

บรรทัดที่ 24 จะทำการตรวจสอบว่าการข้ามค้นหาครั้งสุดท้ายนั้นยังเหลือส่วนที่ยังไม่ได้ค้นหาเท่าไร แล้วทำการพิจารณาค้นหาจนครบทุกตัวโดยขอบเขตการค้นหาจะเริ่มตั้งแต่ตัวตามหลัง succ1 จนถึงตำแหน่งสุดท้ายของลิสต์ที่ถูกค้นหา

เมื่อพิจารณาผลรวมจำนวนรอบคำสั่งของขั้นตอนวิธีที่ 4 จะเป็นดังนี้

$$\begin{aligned}
f(n) = & k \log k + 6k + k \log (|s[i]|) + 8k((|s[0]|/step)-1) \\
& + k((|s[0]|/step)-1) \log (|s[i]-succ1) + 6k((|s[0]|/step)-1)(step-1) \\
& + k((|s[0]|/step)-1)(step-1)\log(pred-succ1) + 6k(step-1) \\
& + k(step-1)\log(|s[i]-succ1)
\end{aligned}$$

เพื่อให้การนับรอบคำสั่งไม่ลุ่มลุ่ม จึงทำการแทนค่าตัวแปรต่างๆ โดยประมาณดังนี้

$$|s[i]|=n/k, |s[i]-succ1 \leq n/k, (|s[0]|-1) \bmod step \leq step-1$$

$|s[i]|$ คือจำนวนสมาชิกทั้งหมดในลิสต์ i เมื่อ n คือผลรวมของจำนวนสมาชิกทั้งหมดในลิสต์ k ลิสต์ ดังนั้น n/k จึงเป็นค่าเฉลี่ยของจำนวนสมาชิกแต่ละลิสต์ จึงทำการแทนค่าจำนวนสมาชิกในลิสต์ใดๆ ด้วย n/k

$|s[i]-succ1$ เป็นขอบเขตของการค้นหาในตำแหน่งที่ทำการข้ามซึ่งจะมีค่ามากที่สุดเท่ากับจำนวนสมาชิกในเซตที่พิจารณาค้นหาจึงทำการแทนด้วย n/k

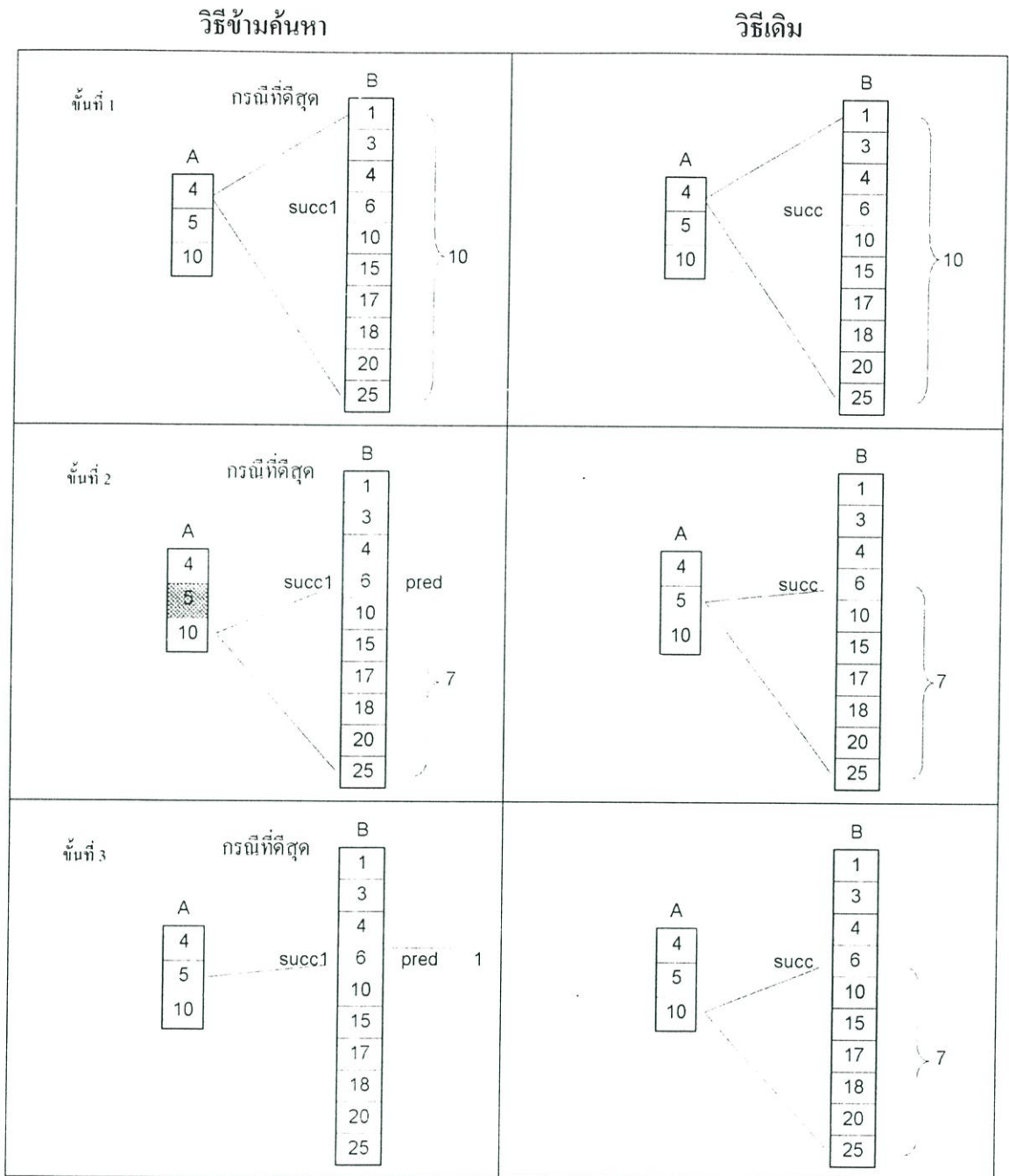
$(|s[0]|-1) \bmod step$ คือ ตำแหน่งที่เหลือจากการข้ามค้นหา ซึ่งจะมีค่าไม่เกินค่า $step$ จึงแทนด้วย $step-1$

หลังจากแทนค่าต่างๆ ลงใน $f(n)$ แล้ว ทำการลดเทอมต่างๆ ของสมการให้สั้นลงจะได้ผลรวมรอบคำสั่งดังนี้

$$\begin{aligned}
f(n) = & k \log k + k(step)\log (n/k) + ((n/step)-k)(8 + \log (n/k) + (step-1) \\
& + (step-1)\log(pred-succ1)) + 6k(step)
\end{aligned} \tag{3.1}$$

3.3.1 กรณีที่ดีที่สุด

จุดประสงค์ของวิธีเอสวีเอสแบบใช้การข้ามนั้น คือการลดขอบเขตของการค้นหาในตำแหน่งที่ได้ข้ามไปในเซตที่พิจารณาค้นหา ดังนั้นในการพิจารณากรณีที่ดีที่สุด จะพิจารณาจากขนาดขอบเขตที่ลดลงได้มากที่สุด ในกรณีที่ดีที่สุดพบว่าวิธีข้ามค้นหานี้สามารถลดขอบเขตการค้นหาจนเหลือเพียง 1 ตำแหน่ง ทำให้การค้นหานั้นใช้คำสั่งเปรียบเทียบเพียง 1 ครั้งเท่านั้น และจะเกิดขึ้น เมื่อตำแหน่งตัวตามหลัง(succ1) มีค่าตรงกับตำแหน่งตัวนำหน้า(pred) ตัวอย่างเซตข้อมูลกรณีที่ดีที่สุดแสดงได้ดังรูปที่ 3.4 จะเห็นได้ว่าในขั้นที่ 3 การค้นหาค่าในตำแหน่งที่ได้ข้ามมามีขอบเขตการค้นหาคือ 1 ทำให้ผลรวมของขอบเขตการค้นหามีค่าน้อยกว่าวิธีเอสวีเอสแบบเดิม



รูปที่ 3.4 แสดงการทำงานของวิธีสวีทโดยการใช้การข้ามในกรณีที่ดีที่สุดเทียบกับวิธีสวีท

หากจะพิจารณาหาฟังก์ชันรอบคำสั่ง ในกรณีที่ดีที่สุดนั้นสามารถแทนขอบเขตของการค้นหาที่ได้ข้ามมา คือ pred - succ1 ด้วย 1 ในสมการ 3.1 ดังนี้

$$f(n) = k \log k + k(\text{step}) \log (n/k) + ((n/\text{step}) - k) (8 + \log (n/k) + (\text{step} - 1) + (\text{step} - 1) \log(1)) + 6k(\text{step})$$

ทำการลดรูปสมการให้สั้นลงโดยใช้ตัวร่วมดังนี้

$$\begin{aligned}
 f(n) &= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + ((n/\text{step})-k)(8 + \log(n/k) + (\text{step}-1) + 0) \\
 &\quad + 6k(\text{step}) \\
 &= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + 8((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)\log(n/k) \\
 &\quad + (\text{step}-1)((n/\text{step})-k) + 6k(\text{step}) \\
 &= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + (7+\text{step})((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)\log(n/k) \\
 &\quad + 6k(\text{step}) \\
 &= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + (7+\text{step})((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)\log(n/k) \\
 &\quad + 6k(\text{step}) \\
 f(n) &= k \log k + (k(\text{step})+(n/\text{step})-k)\log(n/k) + (7+\text{step})((n/\text{step})-k) + 6k(\text{step}) \\
 f(n) &= k \log k + (k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k) + (7+\text{step})((n/\text{step})-k) \\
 &\quad + 6k(\text{step})
 \end{aligned} \tag{3.2}$$

เพื่อความสะดวกในการพิจารณาแนวโน้มการเพิ่มขึ้นของรอบคำสั่งเมื่อจำนวนข้อมูลเพิ่มขึ้น(ในที่นี้คือ n เพิ่มขึ้น) จึงต้องวิเคราะห์สัญกรณ์โอใหญ่ ดังที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อที่ 2.6.3 โดยการพิจารณาเทอมที่มีค่ามากที่สุด

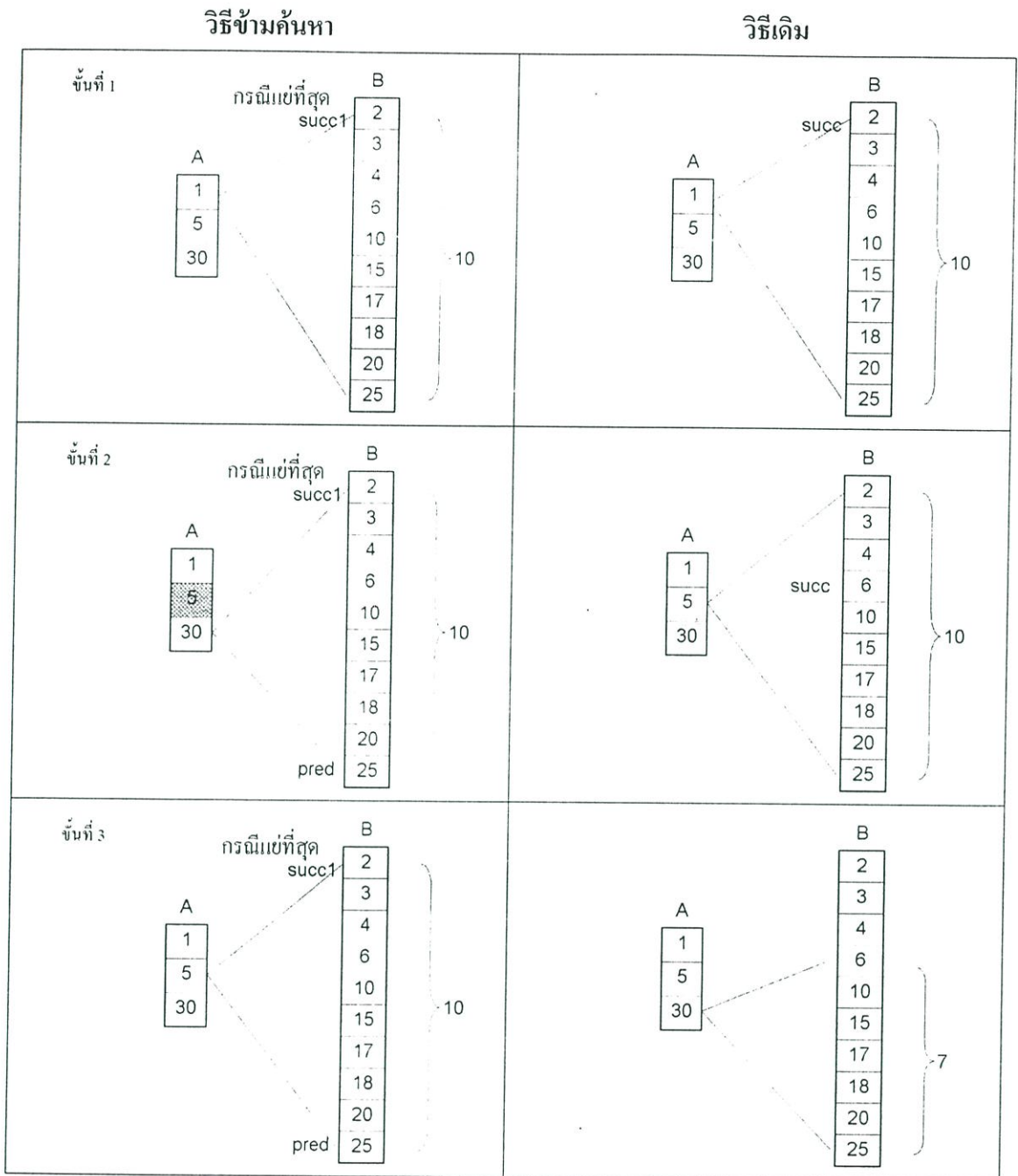
จากสมการที่ 3.2 จะเห็นได้ว่าเทอมที่มีผลต่อขนาดข้อมูลคือ $(k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k)$ และ $(7+\text{step})((n/\text{step})-k)$ เพราะมีค่า n อยู่ในเทอม และพบว่าเทอม $(k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k)$ มีการเติบโตมากที่สุด อธิบายด้วยการทดสอบลิมิต เมื่อ n มีค่าเป็นอนันต์

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(7 + \text{step})\left(\frac{n}{\text{step}} - k\right)}{\left(k(\text{step} - 1) + \frac{n}{\text{step}}\right) \log\left(\frac{n}{k}\right)} = 0$$

แสดงว่าเทอม $(k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k)$ เติบโตเร็วกว่า $(7+\text{step})((n/\text{step})-k)$ ดังนั้นในกรณีที่ดีที่สุดจึงได้ $O((k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k))$

3.3.2 กรณีที่แย่สุด

ในกรณีแย่ที่สุดของวิธีใช้การข้ามคั่นหน้านั้น คือ ไม่สามารถลดขอบเขตของสมาชิกตัวที่ข้ามมาได้เลย นั่นคือขอบเขตของการค้นหาของสมาชิกที่ข้ามไปนั้นมีค่าเท่ากับจำนวนข้อมูลในลิสต์ที่ถูกค้นหาก็เกิดขึ้นเมื่อค่าที่ใช้ค้นหายอยู่นอกขอบเขตของลิสต์ที่ถูกค้นหาแสดงได้ดังรูปที่ 3.5



รูปที่ 3.5 แสดงขั้นตอนวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามในกรณีที่แม่ที่สุด กับวิธีเอสวีเอส

ในการวิเคราะห์จำนวนรอบการทำงาน สามารถแทนขอบเขตของการค้นหาที่ได้ข้ามมา คือ **pred - succ1** ด้วย n/k ในสมการ 3.1 จึงได้เป็นดังนี้

$$f(n) = k \log k + k(\text{step}) \log (n/k) + ((n/\text{step}) - k) (8 + \log (n/k) + (\text{step} - 1) + (\text{step} - 1) \log(n/k)) + 6k(\text{step})$$

ทำการลดรูปสมการให้สั้นลงโดยใช้ตัวร่วมดังนี้

$$\begin{aligned}
f(n) &= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + ((n/\text{step})-k)(8 + \log(n/k) + (\text{step}-1) \\
&\quad + (\text{step}-1)\log(n/k)) + 6k(\text{step}) \\
&= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + ((n/\text{step})-k)(8 + (\text{step})\log(n/k) \\
&\quad + (\text{step}-1)) + 6k(\text{step}) \\
&= k \log k + k(\text{step})\log(n/k) + 8((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)(\text{step})\log(n/k) \\
&\quad + ((n/\text{step})-k)(\text{step}-1) + 6k(\text{step}) \\
&= k \log k + (n/\text{step})(\text{step})\log(n/k) + 8((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)(\text{step}-1) \\
&\quad + 6k(\text{step}) \\
&= k \log k + n \log(n/k) + 8((n/\text{step})-k) + ((n/\text{step})-k)(\text{step}-1) + 6k(\text{step}) \\
f(n) &= k \log k + n \log(n/k) + (7+\text{step})((n/\text{step})-k) + 6k(\text{step}) \tag{3.3}
\end{aligned}$$

จากสมการที่ 3.3 จะเห็นได้ว่าเทอมที่มีผลต่อขนาดข้อมูลคือ $n \log(n/k)$ และ $(7+\text{step})((n/\text{step})-k)$ เพราะมีค่า n อยู่ในเทอม และพบว่าเทอม $n \log(n/k)$ มีการเติบโตมากที่สุด อธิบายด้วยการทดสอบลิมิต เมื่อ n มีค่าเป็นอนันต์

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(7 + \text{step})\left(\frac{n}{\text{step}} - k\right)}{(n) \log\left(\frac{n}{k}\right)} = 0$$

สรุปได้ว่า $n \log(n/k)$ เติบโตเร็วกว่า $(7+\text{step})((n/\text{step})-k)$ ดังนั้นในกรณีที่แย่สุดจึงได้ $O(n \log(n/k))$

3.3.3 กรณีเฉลี่ย

ในการวัดประสิทธิภาพของอัลกอริทึมที่ได้ปรับปรุงในกรณีเฉลี่ยนั้น ประสิทธิภาพจะขึ้นอยู่กับรูปแบบเซตข้อมูลที่นำมาใช้งาน เนื่องจากงานวิจัยนี้ให้ความสนใจในการนำวิธีอินเตอร์เซกชันไปใช้กับการค้นหาแบบบูลีนในระบบค้นคืนสารสนเทศ ซึ่งเซตข้อมูลมีขนาดใหญ่ จึงใช้วิธีการนำขั้นตอนวิธีมาสร้างเป็นโปรแกรมคอมพิวเตอร์แล้วนำไปทดลองกับเซตข้อมูลจริง วัดประสิทธิภาพจากคำสั่งมาตรฐาน ซึ่งจะกล่าวถึงการทดลองใน บทที่ 4 และสรุปผลใน บทที่ 5

บทที่ 4

การทดลองและผลการทดลอง

ในงานวิจัยนี้ให้ความสนใจกับการนำวิธีอินเตอร์เซกชัน ไปใช้งานด้านการค้นหาสารสนเทศ ในการแสดงให้เห็นถึงประสิทธิภาพของวิธีที่ได้ปรับปรุงนั้นจำเป็นต้องมีการทดลองกับข้อมูลที่เสมือนจริง และมีจำนวนมากเพียงพอเพื่อให้ผลการวิจัยมีความน่าเชื่อถือ ในบทนี้จะอธิบายถึงขั้นตอนการทดลอง และการวิเคราะห์ผลการทดลอง โดยใช้ชุดข้อมูลที่ได้จากการสุ่ม และแสดงผลการทดลองออกมาในรูปแบบร้อยละและแผนภูมิ เพื่อเปรียบเทียบผลการทดลองของวิธีที่ปรับปรุงกับวิธีเดิม

4.1 เครื่องมือที่ใช้ทดลองและวิเคราะห์ผลการทดลอง

1) ส่วนประกอบทางด้านฮาร์ดแวร์

ฮาร์ดแวร์ที่ใช้ทำการทดลองเป็นคอมพิวเตอร์ส่วนบุคคล มีองค์ประกอบดังนี้

- ก) แผงวงจรรวม(Mother Board)
- ข) หน่วยประมวลผล (CPU) ยี่ห้อ AMD Athlon XP 1.2 กิกะเฮิร์ต
- ค) หน่วยความจำหลัก(RAM) 512 เมกะไบต์
- ง) หน่วยความจำสำรอง(Disk Storage) ขนาด 40 กิกะไบต์

2) ส่วนประกอบทางด้านซอฟต์แวร์

- ก) ระบบปฏิบัติการ Windows XP Service Pack 2 Professional
- ข) ตัวแปลภาษาซี ของบริษัทบอร์แลนด์ เวอร์ชัน 5.5
- ค) โปรแกรมตารางการคำนวณ Microsoft Excel 2003

4.2 ลักษณะข้อมูล การเลือกข้อมูล และเหตุผลการเลือก

ในส่วนที่ 2.1.1 และ 2.2.2 ได้อธิบายถึงการนำอินเตอร์เซกชัน ไปใช้งานด้านการค้นหาสารสนเทศ จะเห็นได้ว่าเป็นการนำเซตหมายเลขเอกสารมาอินเตอร์เซกชันกัน โดยแต่ละเซตจะมีลักษณะเป็นเลขจำนวนเต็มที่มีค่าไม่ซ้ำกัน

สำหรับข้อมูลที่ใช้ในการทดลองนี้ จำลองโดยใช้โปรแกรมคอมพิวเตอร์ทำการสุ่มตัวเลขขึ้นมาสองชุด จำนวน m และ n ตามลำดับ เช่นเดียวกับในงาน[2] โดยที่ m มีค่าตั้งแต่ 100 และเพิ่ม

จำนวนที่ละ 100 จนถึง 1,000 ส่วน m จะเริ่มตั้งแต่ 1,000 เพิ่มจำนวนที่ละ 3,000 จนถึง 22,000 ทำให้ชุดข้อมูลมีขนาดแตกต่างกันทั้งหมด 80 แบบ การที่ต้องทำการทดลองกับคู่ชุดข้อมูลที่มีขนาดต่างกันนี้ เพื่อที่จะทำให้ทราบถึงประสิทธิภาพของโปรแกรมเมื่อขนาดชุดข้อมูลเปลี่ยนไปในแบบต่างๆ

เนื่องจากการทดลองกับขนาดข้อมูลเดียวกันเพียงครั้งเดียว อาจให้ผลการทดลองที่ไม่ถูกต้องสำหรับการวัดผลในกรณีเฉลี่ย งานวิจัยนี้จึงทำการสุ่มข้อมูลขึ้นมาอินเตอร์เซกชันใหม่ 30 ครั้ง แล้วหาค่าเฉลี่ยเพื่อให้ผลการทดลองนั้นมีความน่าเชื่อถือในกรณีเฉลี่ย โดยเหตุการณ์ในการสุ่มแต่ละครั้งจะเป็นอิสระต่อกัน ทำให้ข้อมูลแต่ละเซตมีการแจกแจงแบบเอกรูป (Uniform Distribution) อย่างไรก็ตามค่าตัวเลขในชุดข้อมูลเดียวกันจะต้องไม่ซ้ำกัน ดังนั้นจึงต้องมีการตรวจสอบตัวเลขที่สุ่มขึ้นมา หากมีค่าซ้ำจะต้องทำการสุ่มใหม่จนกว่าจะได้ค่าไม่ซ้ำกัน จำนวนเอกสารผลลัพธ์ในคลังข้อมูลของเสิร์จเอนจินในปัจจุบันมีมากกว่าหนึ่งพันล้านเอกสาร ดังนั้นตัวเลขที่ทำการสุ่มขึ้นมา นี้จะมีค่าอยู่ในช่วง $1 - 10^9$ จึงทำให้การสุ่มแต่ละครั้งมีความน่าจะเป็น คือ $1/10^9$

4.3 วิธีการวัดผลการทดลอง

ในงานวิจัยนี้จะทำการทดลองโดยการนำขั้นตอนวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสโดยใช้การข้ามมาสร้างเป็นโปรแกรมคอมพิวเตอร์แล้วนำไปประมวลผลโดยใช้ตัวอย่างเดียวกัน ทำซ้ำในจำนวนคู่ตัวอย่างขนาดเท่ากัน 30 ครั้ง วัดผลรวมของขอบเขตการค้นหา และจำนวนการใช้คำสั่งเปรียบเทียบ แล้วนำมาหาค่าเฉลี่ย เพื่อใช้วิเคราะห์ต่อไป

4.3.1 การวัดขอบเขตการค้นหา

เนื่องจากวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม มีจุดประสงค์ คือการลดขอบเขตการค้นหา ในการทดลองจึงทำการวัดผลรวมขอบเขตของการค้นหาของแต่ละคู่ตัวอย่าง เพื่อจะได้ทราบว่าวิธีที่ได้ปรับปรุงนั้นสามารถลดขอบเขตการค้นหาได้หรือไม่ เมื่อเปรียบเทียบกับวิธีเดิม

4.3.2 การวัดจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบ

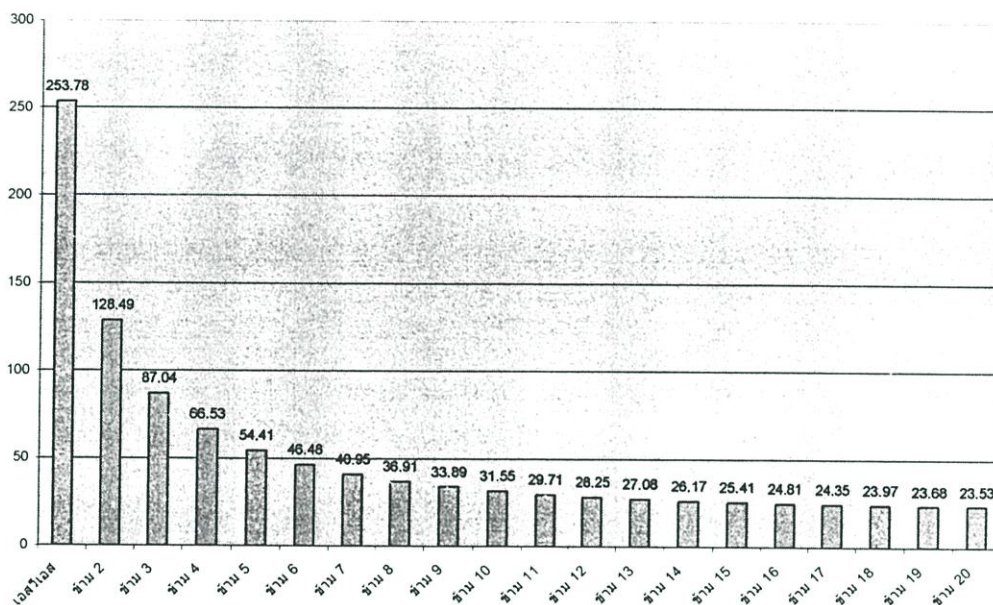
ในส่วนที่ 2.6.1 ได้กล่าวถึงการวัดประสิทธิภาพเชิงเวลาของโปรแกรม โดยวิธีการนับรอบคำสั่งแต่ละบรรทัด หากโปรแกรมนั้นมีหลายบรรทัดคงจะไม่สะดวกในการนับ อีกวิธีหนึ่งในการวัดประสิทธิภาพเชิงเวลาที่สะดวกและรวดเร็วกว่า คือการนับการใช้งานคำสั่งมาตรฐานเวลาของการประมวลผลโปรแกรม ดังที่ได้กล่าวไว้ในส่วนที่ 2.6.2 สำหรับขั้นตอนวิธีเอสวีเอสและเอสวีเอสแบบใช้การข้ามนั้น คำสั่งมาตรฐาน คือคำสั่งเปรียบเทียบที่อยู่ในขั้นตอนการค้นหา ในงานวิจัยนี้จะใช้วิธีใส่คำสั่งสำหรับนับ แทรกลงในบรรทัดก่อนหน้าคำสั่งเปรียบเทียบแล้วนำโปรแกรมไป

ประมวลผล นำผลการนับค่าสั่งของวิธีอินเตอร์เซกชันทั้งสองวิธีมาใช้ในการวิเคราะห์เปรียบเทียบผลการทดลองต่อไป

4.4 ผลการทดลอง

4.4.1 ขอบเขตการค้นหา

เมื่อทำการทดลองโดยใช้ตัวอย่างขนาด m และ n ที่แตกต่างกันจำนวน 80 คู่ ทดลองจำนวน คู่ละ 30 ครั้ง ได้ผลรวมของขอบเขตการค้นหาจำแนกตามวิธีที่อินเตอร์เซกชันเป็นดังรูปที่ 4.1



รูปที่ 4.1 แผนภูมิแสดงผลรวมของขอบเขตการค้นหา(ในหน่วยล้าน) ของวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสแบบใช้การข้ามตั้งแต่ 2 ถึง 20 ตำแหน่ง

จากตารางที่ 4.1 เมื่อใช้การข้ามตำแหน่งเพิ่มขึ้นก็จะทำให้ผลรวมขอบเขตการค้นหานั้นลดลงมากขึ้นตามมา เห็นได้จากวิธีเอสวีเอสแบบใช้การข้าม 20 ตำแหน่ง จะสามารถลดขอบเขตการค้นหาได้มากที่สุดถึงร้อยละ 90.73 เมื่อเทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม อย่างไรก็ตามขนาดของขอบเขตการค้นหาไม่ได้แปรผันตามประสิทธิภาพเชิงเวลา แต่ต้องวัดจากจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบซึ่งจะกล่าวในหัวข้อต่อไป

ตารางที่ 4.1 แสดงร้อยละของผลรวมขอบเขตการค้นหาที่สามารถลดลงได้เทียบกับวิธีเอสวีเอส

ตำแหน่งที่ข้าม	ร้อยละที่ลดได้
2	49.37
3	65.70
4	73.78
5	78.56
6	81.68
7	83.86
8	85.45
9	86.65
10	87.57
11	88.29
12	88.87
13	89.33
14	89.69
15	89.99
16	90.22
17	90.41
18	90.55
19	90.67
20	90.73

4.4.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบ

วิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามนั้น จะทำการกำหนดขอบเขตการค้นหาในลิสต์ที่ทำการค้นหา ก่อน แล้วจึงนำค่าที่ต้องการค้นหาเข้าไปค้นหาในลิสต์โดยใช้ขอบเขตที่ได้กำหนดไว้ ในงานวิจัยนี้ จะทำการทดลองกับการค้นหาสองแบบ ได้แก่ การค้นหาแบบทวิภาค และแบบประมาณค่าในช่วง วัดประสิทธิภาพจากการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบ ซึ่งจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบนี้จะบ่งบอกถึงประสิทธิภาพเชิงเวลาตามที่ได้กล่าวมาในหัวข้อ 2.6 และ 3.3

4.4.2.1 เอสวีเอสโดยใช้การค้นหาแบบทวิภาค

ประสิทธิภาพเชิงเวลาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามที่ได้วิเคราะห์ไว้ในหัวข้อ 3.3 คือ $O((k(\text{step}-1)+(n/\text{step}))\log(n/k))$ โดยที่ k คือจำนวนเซตที่นำมาอินเตอร์เซกชัน จะเห็นได้ว่าขนาดของข้อมูล n และตำแหน่งที่ใช้ข้าม step มีความสัมพันธ์กับประสิทธิภาพเชิงเวลา ดังนั้นในการใช้งานจริงจึงต้องพิจารณาขนาดของข้อมูลด้วยว่าจะใช้การข้ามตำแหน่งด้วยจำนวนเท่าใด จึงทำให้การใช้คำสั่งเปรียบเทียบหรือประสิทธิภาพเชิงเวลานั้นออกมาดีที่สุด ผู้วิจัยจึงทำการพิจารณาขนาดเซตข้อมูล m และ n ขนาดต่างๆ ว่าการข้ามเป็นจำนวนตำแหน่งเท่าใดที่มีการเรียกใช้งานคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด ซึ่งผลของการพิจารณาจะเป็นดังตารางที่ 4.2 และตารางที่ 4.3

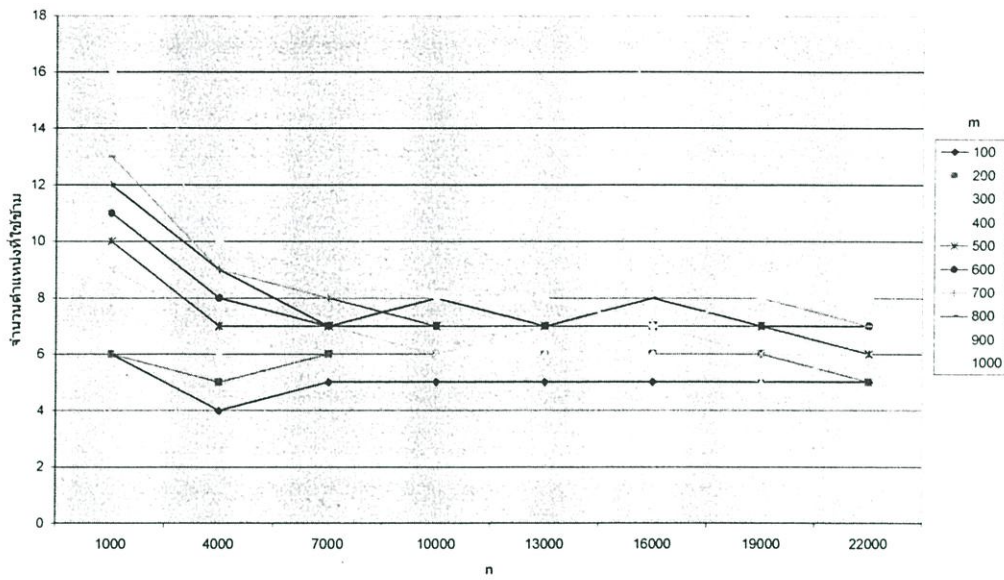
เมื่อนำตารางที่ 4.2 มาสร้างเป็นแผนภูมิเพื่อหาความสัมพันธ์ของขนาดข้อมูลกับจำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้ามจะได้ดังรูปที่ 4.2 และ 4.3 ซึ่งอธิบายได้ว่าในการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบที่น้อยที่สุด เมื่อขนาดข้อมูล n เพิ่มขึ้นจะใช้ตำแหน่งการข้ามน้อยลง และเมื่อขนาดข้อมูล m มีค่าเพิ่มมากขึ้นจะทำให้กราฟของความสัมพัทธ์ระหว่างขนาดข้อมูล n และตำแหน่งที่ใช้ในการข้ามมีลักษณะเป็นเอกโปเนนเชียลทางลบ

ตารางที่ 4.2 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n ใช้การค้นหาแบบทวิภาค

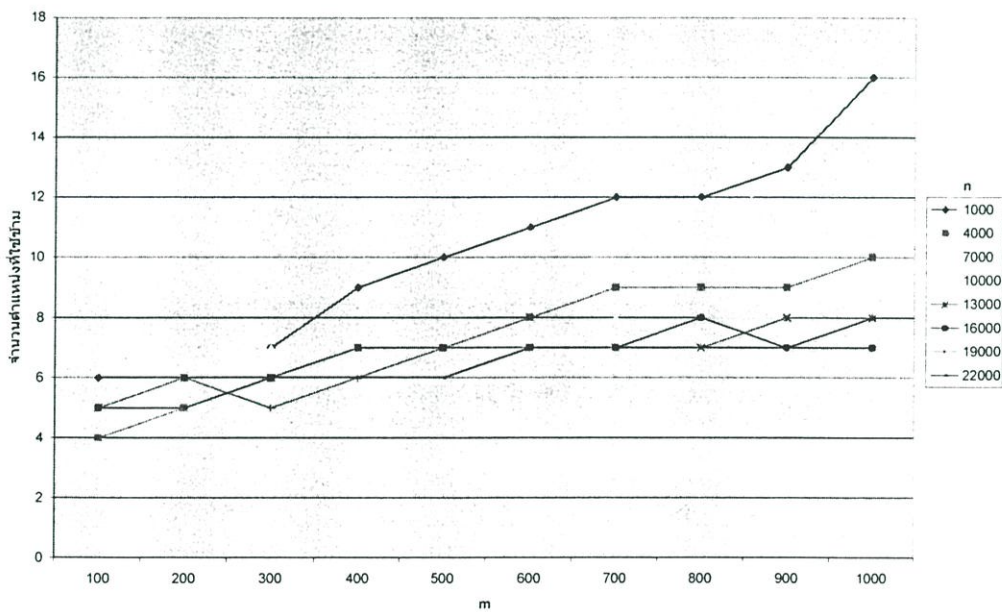
$n \setminus m$	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	5	7	8	9	10	12	12	13	14	15
4,000	5	6	6	7	7	8	8	8	9	9
7,000	5	6	6	6	7	7	8	8	8	8
10,000	5	5	6	6	7	7	7	7	8	8
13,000	5	5	7	6	6	7	7	7	7	8
16,000	5	6	6	7	7	7	7	7	8	7
19,000	5	5	6	6	7	7	7	7	7	8
22,000	5	5	6	6	7	7	7	7	7	8

ตารางที่ 4.3 แสดงคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n โดยเป็นค่าเฉลี่ยของการทดลองจำนวน 30 ครั้ง ใช้การค้นหาแบบทวิภาค

$n \setminus m$	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	541	895	1,179	1,427	1,644	1,837	2,026	2,192	2,352	2,507
4,000	755	1,328	1,827	2,282	2,688	3,083	3,437	3,782	4,105	4,410
7,000	839	1,504	2,092	2,636	3,138	3,600	4,068	4,498	4,901	5,303
10,000	891	1,614	2,255	2,853	3,416	3,951	4,463	4,947	5,408	5,880
13,000	932	1,691	2,382	3,017	3,622	4,197	4,757	5,285	5,812	6,274
16,000	961	1,751	2,469	3,150	3,786	4,405	4,976	5,532	6,095	6,622
19,000	990	1,803	2,547	3,260	3,913	4,554	5,169	5,758	6,336	6,884
22,000	1,008	1,848	2,615	3,342	4,029	4,697	5,328	5,948	6,533	7,119



รูปที่ 4.2 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้ามกับขนาดข้อมูล n



รูปที่ 4.3 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล m

จากแผนภูมิที่ 4.3 อธิบายได้ว่าเมื่อขนาดข้อมูล m เพิ่มขึ้นจะใช้ตำแหน่งการข้ามเพิ่มขึ้นจึงจะทำให้การเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบมีค่าน้อยที่สุด หลังจากวิเคราะห์ความสัมพันธ์ระหว่างตำแหน่งที่ใช้ในการข้ามกับขนาดข้อมูล m และ n โดยใช้แผนภูมิที่ 4.2 และ 4.3 จะได้ความสัมพันธ์คือ

จำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้าม แปรผันตรงกับ n	ความสัมพันธ์ที่ 1
จำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้าม แปรผันตรงกับ $m \cdot \log(n)$	ความสัมพันธ์ที่ 2
จำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้าม แปรผกผันกับ m	ความสัมพันธ์ที่ 3

$$\text{step} = b_1m + b_2n + b_3m/\log(n) + e \quad (4.1)$$

จากความสัมพันธ์ที่ 1 ถึง 3 สามารถสร้างเป็นสมการที่ 4.1 เพื่อใช้พยากรณ์จำนวนตำแหน่งในการข้ามที่เหมาะสม เมื่อขนาดข้อมูลมีค่าเป็น m และ n ต่อจากนั้นผู้วิจัยจึงนำข้อมูลในตารางที่ 4.4 และสมการที่ 4.1 ไปวิเคราะห์การถดถอยพหุคูณ เพื่อหาค่าสัมประสิทธิ์พหุคูณของกลุ่มประชากรโดยใช้โปรแกรมไมโครซอฟต์เอ็กเซล ซึ่งศึกษามาจาก [14, 15, 16]

ได้ค่าสถิติต่างๆ ดังตารางที่ 4.4 อธิบายได้ว่า สัมประสิทธิ์สหสัมพันธ์ (Multiple R) = 0.967 หมายความว่าตัวแปร n และ m ในสมการที่ 4.1 มีความสัมพันธ์กันกับตัวแปร step และมีความสัมพันธ์กันในระดับสูง เนื่องจากค่า R มีค่ามากเข้าใกล้ 1

ตารางที่ 4.4 ค่าสถิติต่างๆ ที่ได้จากการวิเคราะห์การถดถอย ของสมการที่ 4.1 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.01

Regression Statistics	
Multiple R	0.967
R Square	0.935
Adjusted R Square	0.933
Standard Error	0.500
Observations	80.000

	Coefficients	Standard Error	t Stat	P-value	Lower 99.9%	Upper 99.9%
Intercept	3.628792811	0.19	21.89	1.48E-34	3.508	4.809
M	-0.01899288	1.16E-03	-16.35	1.36E-26	-0.023	-0.015
N	6.8076E-05	1.28E-05	5.34	9.38E-07	2.44E-05	1.12E-04
m/log(n)	0.089357844	4.44E-03	20.15	3.28E-32	0.074	0.105

สัมประสิทธิ์การกำหนด (R^2) = 0.933 หมายความว่า อิทธิพลของตัวแปร m และ n ในสมการที่ 4.1 มีผลต่อตัวแปร step คิดเป็นร้อยละ 93.3 ที่เหลืออีกร้อยละ 6.7 เป็นผลเนื่องมาจากตัวแปรอื่น

ค่าความคลาดเคลื่อนมาตรฐานของการประมาณ (Standard Error) = 0.5 หมายความว่า การประมาณค่าตัวแปร step โดยใช้สัมประสิทธิ์การถดถอยพหุคูณที่คำนวณได้ในตาราง 4.4 มีความคลาดเคลื่อนเกิดขึ้นเท่ากับ 0.5 ตำแหน่ง แต่ตำแหน่งในการข้ามค้นหาจะต้องเป็นเลขจำนวนเต็ม ดังนั้นความคลาดเคลื่อนจึงมีค่าเป็น 1 ตำแหน่ง ($0.5 \approx 1$)

สมการที่ 4.1 คือสมการถดถอยพหุคูณเชิงเส้นของกลุ่มตัวอย่าง แล้วสมการที่ 4.2 คือสมการถดถอยพหุคูณเชิงเส้นของกลุ่มประชากร

$$\text{step} = \beta_1 m + \beta_2 n + \beta_3 m/\log(n) + \varepsilon \quad (4.2)$$

ทดสอบความสัมพันธ์เชิงเส้นระหว่างตัวแปร step กับ ตัวแปร m ของสมการที่ 4.2

1. $H_0 : \beta_1 = 0 \quad H_1 : \beta_1 \neq 0$
2. สถิติทดสอบ คือ $t = -16.35$
3. ค่า P-value = $1.36E-26$
4. ระดับนัยสำคัญ(α) = 0.01
5. ค่า P-value < α แสดงว่าปฏิเสธสมมติฐานหลัก นั่นคือ $\beta_1 \neq 0$ หมายความว่าตัวแปร step มีความสัมพันธ์กับตัวแปร m ที่ระดับนัยสำคัญ 0.01 และมีสัมประสิทธิ์การถดถอยพหุคูณเชิงเส้น คือ -0.01899288

การทดสอบความสัมพันธ์เชิงเส้นระหว่างตัวแปร step กับ ตัวแปร n ของสมการที่ 4.2

1. $H_0 : \beta_2 = 0 \quad H_1 : \beta_2 \neq 0$
2. สถิติทดสอบ คือ $t = 5.34$
3. ค่า P-value = $9.38E-07$
4. ระดับนัยสำคัญ(α) = 0.01
5. ค่า P-value < α แสดงว่าปฏิเสธสมมติฐานหลัก นั่นคือ $\beta_2 \neq 0$ หมายความว่าตัวแปร step มีความสัมพันธ์กับตัวแปร n ที่ระดับนัยสำคัญ 0.01 และมีสัมประสิทธิ์การถดถอยพหุคูณเชิงเส้น คือ 6.8076E-05

การทดสอบความสัมพันธ์เชิงเส้นระหว่างตัวแปร step กับ $m/\log(n)$ ของสมการที่ 4.2

1. $H_0 : \beta_3 = 0 \quad H_1 : \beta_3 \neq 0$
2. สถิติทดสอบ คือ $t = 20.15$
3. ค่า P-value = $3.28E-32$
4. ระดับนัยสำคัญ(α) = 0.01
5. ค่า P-value < α แสดงว่าปฏิเสธสมมติฐานหลัก นั่นคือ $\beta_3 \neq 0$ หมายความว่าตัวแปร step มีความสัมพันธ์กับ $m/\log(n)$ ที่ระดับนัยสำคัญ 0.01 และมีสัมประสิทธิ์การถดถอยพหุคูณเชิงเส้น คือ 0.089357844

ค่าคงที่ ϵ มีค่าเป็น 3.628792811 และสามารถเปลี่ยนแปลงได้ในช่วง 3.508 ถึง 4.809 ดังนั้นจึงได้สมการที่ใช้พยากรณ์ค่าตำแหน่งในการข้ามที่เหมาะสมสำหรับกลุ่มประชากร เมื่อข้อมูลมีขนาดเป็น m และ n คือ

$$\text{step} = -0.01899288(m) + 6.8076E-05(n) + 0.089357844(m/\log(n)) + 3.628792811 \quad (4.3)$$

เพื่อพิสูจน์ว่าสมการที่ 4.3 สามารถนำไปใช้งานได้จริง จึงทำการทดลองอีกครั้งโดยใช้ชุดข้อมูลที่มีการสุ่มตัวอย่างใหม่ แต่มีขนาดเท่าเดิม วัตถุประสงค์จากการใช้ค่าตั้งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสแบบเดิม เอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ถึง 20 ตำแหน่ง และวิธีเอสวีเอสโดยใช้สมการที่ 4.3 เลือกจำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้าม

ตารางที่ 4.5 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อชุดข้อมูลมีขนาด m และ n

$n \setminus m$	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	6	6	7	9	10	11	12	12	13	16
4,000	4	5	6	7	7	8	9	9	9	10
7,000	5	6	7	7	7	7	8	7	8	9
10,000	5	6	6	6	7	7	7	8	8	8
13,000	5	6	6	7	7	7	7	7	8	8
16,000	5	6	6	7	7	7	7	8	7	7
19,000	5	6	5	6	7	7	7	7	8	8
22,000	5	5	6	6	6	7	7	7	7	8

ตารางที่ 4.6 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามซึ่งได้จากการคำนวณของสมการที่ 4.3 เมื่อชุดข้อมูลมีขนาด m และ n

$n \setminus m$	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	5	6	7	9	10	11	12	13	14	15
4,000	5	6	6	7	7	8	8	9	10	10
7,000	5	5	6	6	7	7	8	8	8	9
10,000	5	5	6	6	6	7	7	7	8	8
13,000	5	6	6	6	6	7	7	7	7	8
16,000	5	6	6	6	6	7	7	7	7	7
19,000	6	6	6	6	6	7	7	7	7	7
22,000	6	6	6	6	6	7	7	7	7	7

ตารางที่ 4.7 แสดงจำนวนตำแหน่งที่คลาดเคลื่อนจากการคำนวณของสมการที่ 4.3

n/m	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	1	0	0	0	0	0	0	-1	-1	1
4,000	-1	-1	0	0	0	0	1	0	-1	0
7,000	0	1	1	1	0	0	0	-1	0	0
10,000	0	1	0	0	1	0	0	1	0	0
13,000	0	0	0	1	1	0	0	0	1	0
16,000	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0
19,000	-1	0	-1	0	1	0	0	0	1	1
22,000	-1	-1	0	0	0	0	0	0	0	1

ผลการทดลองพบว่าการใช้สมการที่ 4.3 จำนวนตำแหน่งการข้าม สามารถคำนวณตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบมีค่าน้อยที่สุดได้ดี โดยมีการคำนวณตำแหน่งผิดพลาดไป 29 คู่ โดยค่าความผิดพลาดจะไม่มากกว่า 1 ตำแหน่ง ดังแสดงในตารางที่ 4.7 ค่าลบ หมายถึงจำนวนเกินตำแหน่งจริง และค่าบวก หมายถึงจำนวนได้ต่ำกว่าตำแหน่งจริง

จากนั้นผู้วิจัยจึงทำการหาค่าความคลาดเคลื่อนร้อยละสัมบูรณ์เฉลี่ย (Mean Absolute Percentage Error) โดยใช้สมการที่ 4.4 และข้อมูลจากตารางที่ 4.5 ถึง 4.7 ได้ค่าประมาณร้อยละ 5 ซึ่งอธิบายได้ว่า ในการใช้งานสมการที่ 4.3 พยากรณ์ตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม โดยใช้ตัวอย่าง 100 คู่ เซต จะมี 95 คู่เซต ที่การคำนวณถูกต้องแม่นยำโดยตรงกับตำแหน่งการข้ามที่ทำให้มีการใช้คำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด ส่วนอีก 5 คู่เซต จะไม่ตรงกับตำแหน่งการข้ามที่ทำให้มีการใช้คำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดโดยจะผิดพลาดไม่เกินค่าความคลาดเคลื่อนมาตรฐานของการประมาณซึ่งมีค่าเท่ากับ 1

$$MAPE = \frac{\sum |y_0 - y_c| / y_0 \times 100}{N} \quad (4.4)$$

โดยที่ y_0 = ตัวเลขประชากรจริง (Observed Value)

y_c = ตัวเลขประชากรที่ได้จากการคาดการณ์โดยแบบจำลอง (Calculated Value)

N = จำนวนข้อมูล

ตารางที่ 4.8 เป็นจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และวิธีเอสวีเอสแบบใช้สมการคำนวณตำแหน่งการข้าม โดยขนาดข้อมูล m มีค่าตั้งแต่ 100 ถึง 1,000 เมื่อหาผลรวมออกมาพบว่าวิธีเอสวีเอสแบบใช้สมการคำนวณการข้าม สามารถลดจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบได้ร้อยละ 41.46 ของวิธีเอสวีเอสแบบเดิม และยังพบอีกว่าเมื่อขนาดข้อมูล m มีค่ามากขึ้น วิธีเอสวีเอส

โดยใช้การข้ามแบบคำนวณตำแหน่งจะสามารถลดจำนวนการเรียกใช้คำสั่งเปรียบเทียบได้มากขึ้น เมื่อเทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม โดยใช้การค้นหาแบบทวิภาค

ตารางที่ 4.8 แสดงจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และวิธีเอสวีเอสที่ใช้สมการ 4.3 คำนวณตำแหน่งการข้าม และร้อยละที่ลดลงได้

m	เอสวีเอส	สมการ	ร้อยละ
100	9,209	6,923	24.83
200	18,122	12,440	31.36
300	26,785	17,399	35.04
400	35,238	21,976	37.64
500	43,476	26,270	39.57
600	51,586	30,341	41.18
700	59,430	34,194	42.46
800	67,238	37,985	43.51
900	74,874	41,552	44.50
1,000	82,261	45,020	45.27
รวม	468,219	274,098	41.46

4.4.2.1 เอสวีเอสโดยใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง

ในการทดลองต่อไปนี้จะนำวิธีการค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงแทนที่การค้นหาแบบทวิภาคและนำไปทดลองกับเซตข้อมูลเช่นเดียวกับวิธีเอสวีเอสที่ใช้การค้นหาแบบทวิภาค

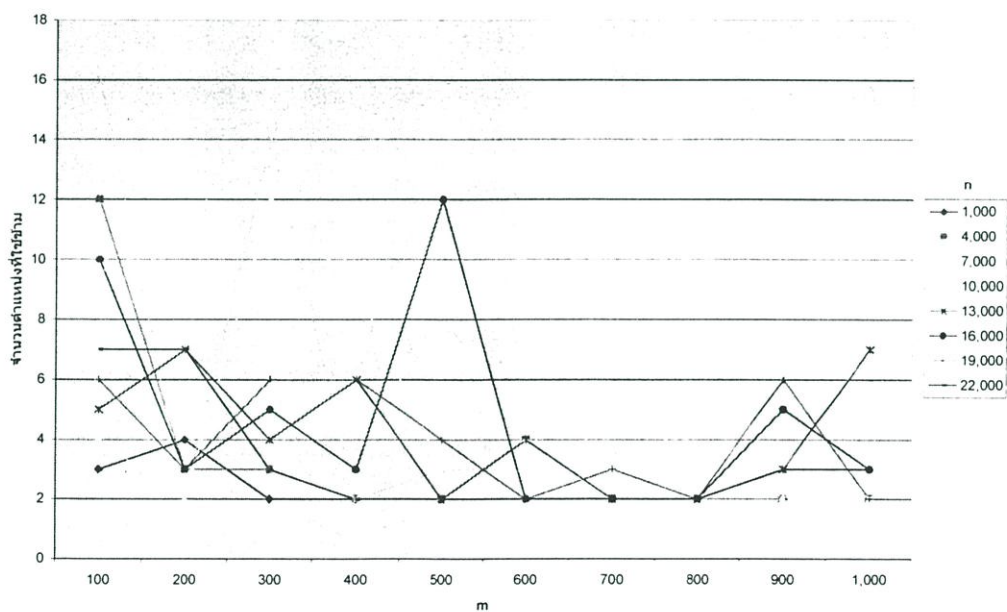
ตารางที่ 4.9 แสดงจำนวนตำแหน่งในการข้ามที่ทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด เมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง

n\m	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	3	4	2	2	2	2	2	2	2	2
4,000	12	3	3	2	2	4	2	2	2	2
7,000	4	2	12	9	3	4	3	3	2	2
10,000	16	2	14	2	3	3	2	3	2	2
13,000	5	7	4	6	2	4	2	2	3	7
16,000	10	3	5	3	12	2	2	2	5	3
19,000	6	3	6	6	4	2	3	2	6	2
22,000	7	7	3	2	2	2	2	2	3	3

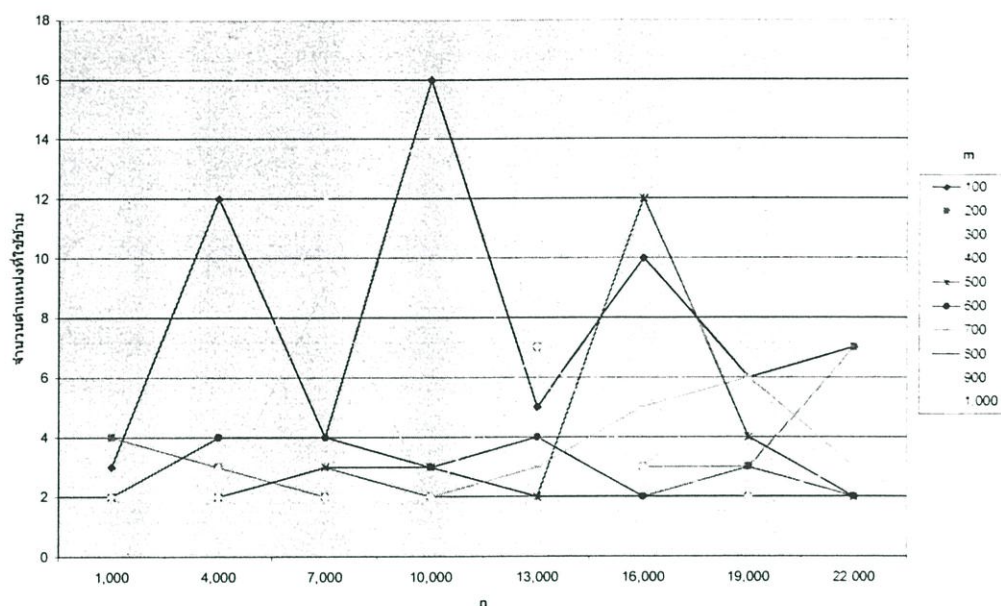
ตารางที่ 4.10 แสดงคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุดเมื่อเซตข้อมูลมีขนาด m และ n เป็นค่าเฉลี่ยของการทดลองซ้ำจำนวน 30 ครั้ง ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง

$n \setminus m$	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1,000
1,000	459	810	1,095	1,334	1,565	1,767	1,942	2,095	2,260	2,392
4,000	560	1,022	1,460	1,853	2,221	2,559	2,909	3,218	3,522	3,816
7,000	591	1,106	1,580	2,033	2,443	2,862	3,232	3,626	3,992	4,330
10,000	619	1,150	1,656	2,131	2,583	3,032	3,422	3,843	4,254	4,647
13,000	625	1,176	1,697	2,189	2,663	3,127	3,575	4,017	4,437	4,853
16,000	630	1,209	1,734	2,246	2,733	3,230	3,664	4,135	4,563	5,012
19,000	647	1,221	1,773	2,297	2,781	3,285	3,772	4,212	4,690	5,145
22,000	654	1,238	1,787	2,326	2,839	3,338	3,832	4,295	4,776	5,234

จากตารางที่ 4.9 สามารถสร้างเป็นกราฟเพื่ออธิบายความสัมพันธ์ระหว่างตำแหน่งที่ใช้ข้ามได้ดังรูปที่ 4.4 และ รูปที่ 4.5 จะเห็นได้ว่าขนาดของข้อมูล m และ n ไม่มีความสัมพันธ์เชิงเส้นกับตำแหน่งที่ใช้ข้ามหรืออาจมีความสัมพันธ์กันน้อยมาก จึงยากต่อการสร้างสมการพยากรณ์ตำแหน่งและวิเคราะห์ความถดถอยพหุคูณเชิงเส้น



รูปที่ 4.4 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล m



รูปที่ 4.5 แผนภูมิแสดงความสัมพันธ์ของตำแหน่งที่ใช้ในการข้าม กับขนาดข้อมูล n

ผู้วิจัยสังเกตจากตารางที่ 4.9 พบว่าวิธีเอสวีเอสแบบใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง โดยใช้การข้ามเป็นจำนวน 2 ตำแหน่งจะปรากฏมากที่สุดในการซึ่งพบทั้งหมด 36 ครั้ง และการข้ามเป็นจำนวน 2 ตำแหน่ง อาจจะใช้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบที่น้อยกว่าวิธีเดิม ผู้วิจัยจึงทำการทดสอบความแตกต่างของค่าเฉลี่ยโดยใช้สถิติที่ซึ่งศึกษามาจาก[14, 15] โดยตั้งสมมติฐานแบบทางเดียว ดังนี้

$$H_0: \mu \geq \mu_0$$

สมมติฐาน 4.1

$$H_1: \mu < \mu_0$$

โดยที่ μ_0 คือ ค่าเฉลี่ยคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และ μ คือ ค่าเฉลี่ยคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง โดยทั้งสองวิธีใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง ผลการทดสอบสมมติฐาน H_0 โดยใช้ Microsoft Excel 2003 ซึ่งจะใช้สถิติทดสอบทีในการทดสอบ (t-Test: Paired Two Sample for Means) โดยกำหนดระดับนัยสำคัญเท่ากับ 0.05 (Alpha = 0.05) ได้ผลเป็นดังตารางที่ 4.11 ซึ่งอธิบายได้ว่า ในการเปรียบเทียบค่าเฉลี่ยคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสกับวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง สำหรับเซตข้อมูลขนาด m และ n ซึ่งมีขนาดแตกต่างกัน 80 คู่ พบว่ามีอยู่ 60 คู่ ที่ปฏิเสธสมมติฐาน H_0 หมายความว่า ค่าเฉลี่ยจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธี เอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง มีค่าน้อยกว่าวิธีเอสวีเอส ส่วนที่เหลืออีก 20 คู่ จะยอมรับ H_0 และยังไม่สรุปไม่ได้ว่าค่าเฉลี่ยจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การ

ข้าม 2 ตำแหน่ง มีค่ามากกว่า หรือเท่ากับวิธีเอสวีเอส จึงต้องทำการทดสอบสมมติฐานสองทางโดยตั้งสมมติฐานดังนี้

$$H_0: \mu = \mu_0$$

สมมติฐาน 4.2

$$H_1: \mu \neq \mu_0$$

โดยที่ μ_0 คือ ค่าเฉลี่ยค่าสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และ μ คือ ค่าเฉลี่ยค่าสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง ผลการทดสอบสมมติฐานเป็นดังตารางที่ 4.12 อธิบายได้ว่าการเปรียบเทียบความแตกต่างของค่าเฉลี่ยค่าสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสกับวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง มีค่าเฉลี่ยของค่าสั่งเปรียบเทียบไม่แตกต่างกันที่ระดับนัยสำคัญ 0.05

ตารางที่ 4.11 ผลการทดสอบสมมติฐาน 4.1 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.05

n m	100	200	300	400	500	600	700	800	900	1000
1,000	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
4,000	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
7,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
1,000	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
13,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
16,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
19,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ
22,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ	ปฏิเสธ

ตารางที่ 4.12 ผลการทดสอบสมมติฐาน 4.2 ที่ระดับนัยสำคัญ 0.05

n m	100	200	300	400
1,000	ยอมรับ	-	-	-
4,000	ยอมรับ	-	-	-
7,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	-
1,000	ยอมรับ	-	ยอมรับ	-
13,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	-
16,000	ยอมรับ	ยอมรับ	-	ยอมรับ
19,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ
22,000	ยอมรับ	ยอมรับ	ยอมรับ	-

จากผลการทดสอบสมมติฐาน 4.1 และ 4.2 ทำให้สามารถสรุปได้ว่าการใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง กับวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง มีค่าเฉลี่ยค่าสั่งเปรียบเทียบน้อยกว่า หรือเท่ากับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม

ตารางที่ 4.13 ผลรวมคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส และเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง ที่ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง และค่าร้อยละที่สามารถลดลงได้

m	เอสวีเอส	ข้าม 2 ตำแหน่ง	ร้อยละ
100	4,834	4,822	0.25
200	9,037	8,959	0.86
300	12,908	12,815	0.72
400	16,598	16,437	0.97
500	20,060	19,853	1.03
600	23,500	23,214	1.22
700	26,720	26,359	1.35
800	29,891	29,464	1.43
900	33,018	32,518	1.52
1,000	35,973	35,448	1.46
รวม	212,544	209,893	1.25

ตารางที่ 4.13 ผลรวมคำสั่งเปรียบเทียบของทั้งสองวิธี โดยใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง จะเห็นได้ว่าเมื่อขนาดข้อมูล m มากขึ้น วิธีใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง จะสามารถลดการใช้คำสั่งเปรียบเทียบได้มากขึ้นตามมา สำหรับจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบในการทดลองทั้งหมด วิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่งจะสามารถลดการใช้คำสั่งเปรียบเทียบได้ร้อยละ 1.25 เทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม

บทที่ 5

สรุปผลและแนวทางการพัฒนางานวิจัย

5.1 สรุปผลและวิเคราะห์ผลการทดลอง

ขั้นตอนวิธีเอสวีเอสเป็นขั้นตอนวิธีอินเทอร์เน็ตเซกชันวิธีหนึ่ง โดยใช้วิธีการนำเซตข้อมูลที่มีขนาดเล็กที่สุดไปทำการค้นหาสมาชิกร่วมกันในเซตข้อมูลที่มีขนาดใหญ่กว่า และใช้ตำแหน่งตัวตามหลังของการค้นหาหน้าลดขอบเขตการค้นหาปัจจุบัน ในงานวิจัยนี้ได้ทำการปรับปรุงขั้นตอนวิธีเอสวีเอส โดยใช้การข้าม และใช้ประโยชน์จากตัวนำหน้าและตัวตามหลังของการค้นหาแต่ละครั้งช่วยลดขอบเขตการค้นหาให้เข้าใกล้กับค่าที่ค้นหามากขึ้น ทำให้มีการใช้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบที่น้อยลง และส่งผลให้ประสิทธิภาพเชิงเวลาดีขึ้นตามมา

งานวิจัยนี้ได้นำเสนอการวัดประสิทธิภาพของขั้นตอนวิธีที่ได้ปรับปรุงในรูปแบบการทดลอง จากการทดลองพบว่าเมื่อเพิ่มจำนวนตำแหน่งการข้ามมากขึ้น จะทำให้ผลรวมขอบเขตการค้นหาที่มีค่าลดลง แต่ไม่ได้เป็นเช่นเดียวกับจำนวนการใช้คำสั่งเปรียบเทียบ เนื่องจากว่าการข้ามด้วยจำนวนตำแหน่งที่ไม่เหมาะสมจะทำให้การกลับไปค้นหาค่าที่ได้ข้ามมาแต่ละครั้งมีขอบเขตมากขึ้นตามมาด้วย ทำให้ใช้คำสั่งเปรียบเทียบมากในการค้นหา แต่เมื่อทำการหาผลรวมของขอบเขตการค้นหาออกมาแล้วจะมีค่าน้อย ดังนั้นจึงต้องกำหนดจำนวนตำแหน่งที่ใช้ข้ามให้เหมาะสมกับขนาดข้อมูลที่นำมาอินเทอร์เน็ตเซกชัน

จากการวิเคราะห์ผลการทดลอง พบว่าการใช้การค้นหาแบบทวิภาคในขั้นตอนวิธีเอสวีเอส โดยใช้การข้ามนั้นควรใช้สมการที่ 4.3 ในการเลือกจำนวนตำแหน่งการข้ามที่เหมาะสมจึงจะทำให้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบนั้นออกมาดี โดยสามารถลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบได้ประมาณร้อยละ 41 เทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม ส่วนการใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงกับวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามพบว่า การข้ามจำนวน 2 ตำแหน่ง จะใช้จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบน้อยที่สุด โดยสามารถลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบได้ประมาณร้อยละ 1 เทียบกับวิธีเอสวีเอสแบบเดิม ซึ่งลดได้น้อยเนื่องมาจากการค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงนั้นใช้วิธีการคำนวณตำแหน่งที่ได้ใกล้เคียงกับตำแหน่งจริงด้วยคำสั่งเปรียบเทียบที่น้อยถึงแม้จะมีขอบเขตการค้นหามาก ดังนั้นการลดขอบเขตการค้นหาของเอสวีเอสโดยใช้การข้าม จึงลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบไม่ได้มากเมื่อเทียบกับวิธีเดิม อย่างไรก็ตามผู้วิจัยได้ทำการทดสอบสมมติฐานความแตกต่างของค่าเฉลี่ย พบว่าในการใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงกับวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามจำนวนสองตำแหน่ง มีการใช้คำสั่ง

เปรียบเทียบไม่มากไปกว่าวิธีเอสวีเอสแบบเดิม ที่ระดับนัยสำคัญ 0.05 ดังนั้นในการใช้งานจริงก็สามารถนำเอาวิธีที่ได้ปรับปรุงนี้ไปใช้งานให้มีประสิทธิภาพที่ดีขึ้นกว่าแบบเดิมได้

5.2 แนวทางการพัฒนางานวิจัย

5.2.1 งานวิจัยนี้ได้ใช้วิธีการวัดประสิทธิภาพเชิงเวลาของวิธีอินเตอร์เซกชันที่พัฒนาขึ้น ด้วยการนับจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบ แต่หากสามารถวัดประสิทธิภาพออกมาเป็นเวลาที่ใช้ประมวลผลจริง(CPU Time) ก็จะช่วยสนับสนุนข้อสรุปสมมติฐานของงานวิจัยนี้ และเป็นแนวทางในการนำไปใช้งานจริง โดยเฉพาะการนำขั้นตอนวิธีเอสวีเอสแบบข้ามที่ใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วงไปใช้กับเซตข้อมูลขนาดใหญ่ นั้น จะมีการคำนวณที่ซับซ้อนจากการประมาณค่าตำแหน่ง ซึ่งใช้เวลาในการประมวลผลจริง(CPU Time) มากกว่าการใช้การค้นหาแบบทวิภาค โดยในการวัดเวลาประมวลผลนั้นจะต้องควบคุมตัวแปรต่างๆ ที่ทำให้ผลการทดลองคลาดเคลื่อน เช่น โปรเซสที่ทำงานร่วมอยู่ ชนิดระบบปฏิบัติการที่ใช้ทดลอง ภาษาที่ใช้พัฒนาโปรแกรม สถาปัตยกรรมของระบบคอมพิวเตอร์ที่ใช้ทำการทดลอง เป็นต้น

5.2.2 ในมุมมองของการใช้พื้นที่หน่วยความจำของระบบยังไม่ได้มีการวิเคราะห์และวัดประสิทธิภาพออกมา จึงเป็นเรื่องที่น่าสนใจในการศึกษาวิจัยต่อ

5.2.3 หากมีวิธีที่สามารถทำให้ค่าความคลาดเคลื่อนร้อยละสัมบูรณ์เฉลี่ยของสมการที่ 4.3 ลดลงได้อีก ก็จะเป็นการช่วยให้การคำนวณตำแหน่งการข้ามมีความแม่นยำมากขึ้น และสามารถลดจำนวนคำสั่งเปรียบเทียบได้มากขึ้นตามมา

5.2.4 งานวิจัยนี้ใช้เซตข้อมูลแบบสุ่มจำนวนสองเซตที่จำลองมาจากงานด้านการค้นคืนสารสนเทศ และยังไม่ได้นำไปใช้กับเซตข้อมูลจริง จึงเป็นการดีหากนำเอาขั้นตอนวิธีที่ได้ปรับปรุงไปทดลองวัดประสิทธิภาพกับเซตข้อมูลมาตรฐานแบบอื่น อย่างเช่น เซตข้อมูลจาก Google หรือ TREC GOV2 ซึ่งอาจจะให้ข้อสรุปที่แตกต่างจากการใช้เซตข้อมูลแบบสุ่ม

เอกสารอ้างอิง

- [1] Baeza-Yates, R.A. Ribeiro-Neto, B. **Modern Information Retrieval**. ACM Press Addison-Wesley, England, 1999.
- [2] Baeza-Yates, R.A. Salinger, A. "Experimental Analysis of a Fast Intersection Algorithm for Sorted Sequences." **In Proceedings of 12th International Conference on String Processing and Information Retrieval, SPIRE**, 2005. pp.13-24.
- [3] Barbay, J. López-Ortiz, A. and Lu, T. "Faster adaptive set intersections for text searching." **In Alvarez, C., Serna, M.J, Experimental Algorithms, 5th International Workshop, WEA. Volume 4007 of LNCS**, Springer, 2006. pp.146-157.
- [4] Barbay, J. López-Ortiz, A. and Lu, T. and Salinger, A. "Faster Set Intersection Algorithms for Text Searching." **University of Waterloo Technical Report, CS-2007-13**, 2007.
- [5] Demaine, E.D. Jones, T.R. and Mihai Patrascu. "Interpolation search for non-independent data." **In proceedings of the 15th Annual ACM-SIAM Symposium on Discrete Algorithms, SODA**, 2004. pp.529-530.
- [6] Demaine, E.D. López-Ortiz, A. and Munro, J.I. "Adaptive set inter-sections, unions, and differences." **In Proceedings of the 11th Annual ACM-SIAM Symposium, on Discrete Algorithms, SanFrancisco, California, SODA**, January, 2000. pp.743-752.
- [7] Demaine, E.D. López-Ortiz, A. and Munro, J.I. "Experiments on adaptive set intersections for text retrieval systems." **In Proceedings of the 3rd Workshop on Algorithm Engineering and Experiments, Lecture Notes in Computer Science, Washington DC**, January, 2001. pp.5-6.
- [8] Fernandez, A.M. Santha, M. "Average case analysis of the merging algorithm of Hwang and Lin." **Algorithmica journal**, vol.22, 1991. pp.483-489.
- [9] Knuth, D.E. **The Art of Computer Programming**, vol.3, Addison-Wesley, 1968.
- [10] Miles, J. "**Regression with Excel / Multiple Regression with Excel**." [Online]. Available : <http://www.jeremymiles.co.uk/regressionbook/extras/appendix2/excel/index.html>. 2000.
- [11] Silverstein, C. Henzinger, M. Marais, H. and Moricz, M. "Analysis of a Very Large Web search Engine Query Log." **ACM SIGIR (Fall 1999)**, vol.33, Issue 1, Fall, 1999. pp.6-12.

- [12] Srinakharinwirot University Online Teaching/Learning. **“Implementation and Use of Abstract Data Type.”** [Online]. Available : <http://sot.swu.ac.th/cp341/pdf/lesson02.pdf>. 2002.
- [13] Wikipedia, the free encyclopedia. **“Interpolation search”** [Online]. Available : http://en.wikipedia.org/wiki/Interpolation_search. August 2007.
- [14] กัลยา วานิชย์บัญชา. การใช้ SPSS for Windows ในการวิเคราะห์ข้อมูล. กรุงเทพฯ: ซีเค แอนด์ เอส โฟโต้สตูดิโอ. 2544.
- [15] ฉลอง สีแก้วสีว. **“สถิติประยุกต์.”** [Online]. Available : <http://www.statistics007.th.gs>. 2550.
- [16] วรณศิลป์ พีรพันธุ์. **“การคาดการณ์ประชากร (2).”** [Online]. Available : <http://pioneer.netserv.chula.ac.th/~pwannasi/population2.pdf>. 2546.
- [17] สมชาย ประสิทธิ์จตุระกุล. การออกแบบและวิเคราะห์อัลกอริทึม. ปทุมธานี:งานประชาสัมพันธุ์ และมัลติมีเดีย ศูนย์เทคโนโลยีอิเล็กทรอนิกส์และคอมพิวเตอร์แห่งชาติ. 2545.
- [18] สุทธิพล วรางกูร. การออกแบบและพัฒนาระบบเสริมเงินแบบกระจาย. วิทยานิพนธ์วิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต บัณฑิตวิทยาลัย ภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์. มหาวิทยาลัยเกษตรศาสตร์. 2545.

ภาคผนวก ก.

ผลรวมของขอบเขตการค้นหา (ค่าเฉลี่ยจากการทดลอง 30 ครั้ง ของการทดลองครั้งแรก)

ตารางที่ ก.1 ผลรวมของขอบเขตการค้นหายของวิธีเอสวีเอส

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	5.08E+04	2.04E+05	3.62E+05	5.03E+05	6.65E+05	8.16E+05	9.71E+05	1.13E+06
200	9.97E+04	4.05E+05	7.03E+05	1.01E+06	1.31E+06	1.61E+06	1.92E+06	2.21E+06
300	1.51E+05	5.99E+05	1.06E+06	1.50E+06	1.96E+06	2.42E+06	2.88E+06	3.31E+06
400	2.01E+05	8.06E+05	1.40E+06	2.01E+06	2.61E+06	3.19E+06	3.84E+06	4.45E+06
500	2.52E+05	1.00E+06	1.75E+06	2.51E+06	3.26E+06	4.02E+06	4.78E+06	5.52E+06
600	3.05E+05	1.20E+06	2.10E+06	3.00E+06	3.91E+06	4.84E+06	5.74E+06	6.62E+06
700	3.54E+05	1.40E+06	2.44E+06	3.50E+06	4.57E+06	5.58E+06	6.66E+06	7.70E+06
800	4.04E+05	1.60E+06	2.80E+06	4.00E+06	5.21E+06	6.42E+06	7.63E+06	8.86E+06
900	4.53E+05	1.80E+06	3.16E+06	4.49E+06	5.83E+06	7.25E+06	8.55E+06	9.90E+06
1,000	5.03E+05	2.02E+06	3.51E+06	5.03E+06	6.50E+06	8.00E+06	9.47E+06	1.10E+07

ตารางที่ ก.2 ผลรวมของขอบเขตการค้นหายของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	2.71E+04	1.09E+05	1.93E+05	2.69E+05	3.55E+05	4.35E+05	5.18E+05	6.01E+05
200	5.16E+04	2.09E+05	3.64E+05	5.20E+05	6.76E+05	8.32E+05	9.91E+05	1.14E+06
300	7.74E+04	3.06E+05	5.40E+05	7.70E+05	1.00E+06	1.24E+06	1.47E+06	1.69E+06
400	1.02E+05	4.10E+05	7.10E+05	1.02E+06	1.33E+06	1.62E+06	1.95E+06	2.27E+06
500	1.28E+05	5.08E+05	8.88E+05	1.27E+06	1.65E+06	2.04E+06	2.42E+06	2.80E+06
600	1.54E+05	6.07E+05	1.06E+06	1.52E+06	1.98E+06	2.45E+06	2.90E+06	3.35E+06
700	1.79E+05	7.09E+05	1.23E+06	1.77E+06	2.31E+06	2.82E+06	3.36E+06	3.89E+06
800	2.04E+05	8.08E+05	1.41E+06	2.02E+06	2.63E+06	3.24E+06	3.85E+06	4.47E+06
900	2.28E+05	9.06E+05	1.59E+06	2.26E+06	2.94E+06	3.65E+06	4.31E+06	4.99E+06
1,000	2.53E+05	1.02E+06	1.77E+06	2.53E+06	3.27E+06	4.03E+06	4.77E+06	5.55E+06

ตารางที่ ก.3 ผลรวมของขอบเขตการค้นหายของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.96E+04	7.85E+04	1.39E+05	1.94E+05	2.56E+05	3.14E+05	3.74E+05	4.33E+05
200	3.59E+04	1.45E+05	2.53E+05	3.62E+05	4.70E+05	5.78E+05	6.89E+05	7.93E+05
300	5.31E+04	2.10E+05	3.70E+05	5.28E+05	6.87E+05	8.50E+05	1.01E+06	1.16E+06
400	6.96E+04	2.79E+05	4.84E+05	6.97E+05	9.06E+05	1.11E+06	1.33E+06	1.54E+06
500	8.68E+04	3.44E+05	6.03E+05	8.63E+05	1.12E+06	1.38E+06	1.64E+06	1.90E+06
600	1.04E+05	4.11E+05	7.19E+05	1.03E+06	1.34E+06	1.66E+06	1.96E+06	2.26E+06
700	1.21E+05	4.79E+05	8.33E+05	1.19E+06	1.56E+06	1.90E+06	2.27E+06	2.62E+06
800	1.38E+05	5.45E+05	9.54E+05	1.36E+06	1.77E+06	2.18E+06	2.59E+06	3.01E+06
900	1.54E+05	6.10E+05	1.07E+06	1.52E+06	1.98E+06	2.46E+06	2.90E+06	3.36E+06
1,000	1.70E+05	6.84E+05	1.19E+06	1.70E+06	2.20E+06	2.71E+06	3.21E+06	3.74E+06

ตารางที่ ก.4 ผลรวมของขอบเขตการกั้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 3 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.60E+04	6.43E+04	1.14E-05	1.59E+05	2.09E-05	2.57E+05	3.06E+05	3.54E+05
200	2.83E+04	1.15E+05	1.99E+05	2.85E+05	3.70E+05	4.56E+05	5.43E+05	6.25E+05
300	4.12E+04	1.63E+05	2.87E+05	4.10E+05	5.33E+05	6.59E+05	7.83E+05	9.01E+05
400	5.36E+04	2.15E+05	3.73E+05	5.36E+05	6.97E+05	8.51E+05	1.02E+06	1.19E+06
500	6.65E+04	2.64E+05	4.62E+05	6.61E+05	8.58E+05	1.06E+06	1.26E+06	1.45E+06
600	7.96E+04	3.13E+05	5.49E+05	7.84E+05	1.02E+06	1.26E+06	1.50E+06	1.73E+06
700	9.20E+04	3.64E+05	6.35E+05	9.10E+05	1.19E+06	1.45E+06	1.73E+06	2.00E+06
800	1.05E+05	4.14E+05	7.25E+05	1.03E+06	1.35E+06	1.66E+06	1.97E+06	2.29E+06
900	1.17E+05	4.63E+05	8.13E+05	1.16E+06	1.50E+06	1.87E+06	2.20E+06	2.55E+06
1,000	1.29E+05	5.18E+05	9.01E+05	1.29E+06	1.67E+06	2.05E+06	2.43E+06	2.83E+06

ตารางที่ ก.5 ผลรวมของขอบเขตการกั้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 4 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.40E+04	5.64E+04	9.98E-04	1.40E+05	1.84E-05	2.26E+05	2.69E+05	3.11E+05
200	2.39E+04	9.68E+04	1.68E-05	2.41E+05	3.13E-05	3.85E+05	4.59E+05	5.28E+05
300	3.43E+04	1.36E+05	2.39E-05	3.41E+05	4.43E-05	5.48E+05	6.51E+05	7.50E+05
400	4.42E+04	1.77E+05	3.07E+05	4.42E+05	5.74E+05	7.01E+05	8.43E+05	9.79E+05
500	5.45E+04	2.16E+05	3.78E+05	5.42E+05	7.03E+05	8.68E+05	1.03E+06	1.19E+06
600	6.50E+04	2.56E+05	4.48E+05	6.40E+05	8.35E+05	1.03E+06	1.22E+06	1.41E+06
700	7.49E+04	2.97E+05	5.17E+05	7.41E+05	9.66E+05	1.18E+06	1.41E+06	1.63E+06
800	8.50E+04	3.37E+05	5.89E+05	8.41E+05	1.09E+06	1.35E+06	1.60E+06	1.86E+06
900	9.46E+04	3.75E+05	6.60E+05	9.38E+05	1.22E+06	1.51E+06	1.79E+06	2.07E+06
1,000	1.05E+05	4.20E+05	7.30E+05	1.05E+06	1.35E+06	1.66E+06	1.97E+06	2.29E+06

ตารางที่ ก.6 ผลรวมของขอบเขตการกั้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 5 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.29E+04	5.19E+04	9.18E+04	1.28E+05	1.69E+05	2.07E+05	2.47E+05	2.86E+05
200	2.11E+04	8.55E+04	1.49E-05	2.13E+05	2.77E-05	3.40E-05	4.05E-05	4.67E-05
300	2.98E+04	1.18E+05	2.08E-05	2.96E+05	3.85E-05	4.76E+05	5.66E-05	6.52E+05
400	3.81E+04	1.53E+05	2.64E-05	3.81E+05	4.95E+05	6.05E+05	7.26E-05	8.43E+05
500	4.66E+04	1.85E+05	3.24E-05	4.64E+05	6.02E+05	7.43E+05	8.83E-05	1.02E+06
600	5.54E+04	2.18E+05	3.82E-05	5.46E+05	7.12E+05	8.80E+05	1.04E-06	1.20E+06
700	6.36E+04	2.52E+05	4.39E+05	6.30E+05	8.21E+05	1.00E+06	1.20E+06	1.38E+06
800	7.21E+04	2.85E+05	4.99E+05	7.13E+05	9.27E+05	1.14E+06	1.36E+06	1.58E+06
900	8.01E+04	3.18E+05	5.58E+05	7.94E+05	1.03E+06	1.28E+06	1.51E+06	1.75E+06
1,000	8.85E+04	3.55E+05	6.17E+05	8.85E+05	1.14E+06	1.41E+06	1.67E+06	1.94E+06

ตารางที่ ก.7 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 6 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.23E+04	4.92E+04	8.70E+04	1.22E-05	1.60E+05	1.97E+05	2.34E-05	2.72E+05
200	1.93E+04	7.79E+04	1.36E+05	1.95E-05	2.53E+05	3.11E+05	3.71E+05	4.26E+05
300	2.68E+04	1.06E+05	1.87E+05	2.66E-05	3.46E+05	4.28E+05	5.08E-05	5.85E-05
400	3.38E+04	1.36E+05	2.35E+05	3.38E+05	4.40E+05	5.38E+05	6.45E+05	7.49E+05
500	4.12E+04	1.63E+05	2.86E+05	4.10E+05	5.32E+05	6.56E+05	7.79E+05	9.00E+05
600	4.87E+04	1.92E+05	3.36E+05	4.80E+05	6.26E+05	7.73E+05	9.17E+05	1.06E+06
700	5.58E+04	2.21E+05	3.85E+05	5.52E+05	7.19E+05	8.80E+05	1.05E+06	1.21E+06
800	6.30E+04	2.50E+05	4.37E+05	6.23E+05	8.11E+05	9.99E+05	1.19E+06	1.38E+06
900	6.99E+04	2.77E+05	4.87E+05	6.93E-05	9.00E+05	1.12E+06	1.32E+06	1.53E+06
1,000	7.70E+04	3.09E+05	5.37E+05	7.70E-05	9.95E+05	1.22E+06	1.45E+06	1.69E+06

ตารางที่ ก.8 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 8 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.18E+04	4.76E+04	8.44E+04	1.18E-05	1.55E+05	1.90E+05	2.27E+05	2.62E+05
200	1.81E+04	7.31E+04	1.27E-05	1.82E-05	2.37E-05	2.91E-05	3.46E-05	3.99E+05
300	2.45E+04	9.74E+04	1.71E-05	2.44E-05	3.18E-05	3.92E+05	4.67E-05	5.37E+05
400	3.08E+04	1.23E+05	2.14E+05	3.08E+05	4.00E+05	4.89E+05	5.87E+05	6.82E+05
500	3.72E+04	1.48E+05	2.58E+05	3.70E-05	4.81E+05	5.93E+05	7.04E+05	8.14E+05
600	4.38E+04	1.73E+05	3.02E+05	4.32E+05	5.63E+05	6.96E+05	8.25E+05	9.51E+05
700	5.00E+04	1.98E+05	3.45E+05	4.95E+05	6.45E+05	7.88E+05	9.40E+05	1.09E+06
800	5.63E+04	2.23E+05	3.90E+05	5.57E+05	7.24E+05	8.93E+05	1.06E+06	1.23E+06
900	6.23E+04	2.47E+05	4.35E+05	6.18E+05	8.03E+05	9.97E+05	1.18E+06	1.36E+06
1,000	6.86E+04	2.75E+05	4.78E+05	6.86E+05	8.86E+05	1.09E+06	1.29E+06	1.50E+06

ตารางที่ ก.9 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 9 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.17E+04	4.72E+04	8.32E-04	1.17E+05	1.53E-05	1.88E+05	2.25E+05	2.61E+05
200	1.72E+04	6.95E+04	1.21E-05	1.73E-05	2.25E-05	2.77E-05	3.30E-05	3.81E+05
300	2.30E+04	9.11E+04	1.61E-05	2.29E-05	2.97E-05	3.68E+05	4.38E+05	5.04E+05
400	2.85E+04	1.14E+05	1.98E-05	2.85E-05	3.71E-05	4.53E-05	5.43E-05	6.31E-05
500	3.43E+04	1.36E+05	2.38E-05	3.40E-05	4.42E-05	5.46E-05	6.48E-05	7.49E+05
600	4.01E+04	1.58E+05	2.77E+05	3.95E-05	5.15E-05	6.37E+05	7.56E+05	8.73E+05
700	4.56E+04	1.81E+05	3.15E+05	4.52E+05	5.88E+05	7.20E+05	8.57E+05	9.92E+05
800	5.12E+04	2.03E+05	3.55E+05	5.07E+05	6.59E+05	8.12E+05	9.66E+05	1.12E+06
900	5.66E+04	2.25E+05	3.95E+05	5.61E+05	7.29E+05	9.05E+05	1.07E+06	1.24E+06
1,000	6.22E+04	2.49E+05	4.33E+05	6.21E+05	8.03E+05	9.88E+05	1.17E+06	1.36E+06

ตารางที่ ก.10 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 10 ตำแหน่ง

m/n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.16E+04	4.65E+04	8.29E+04	1.16E+05	1.52E+05	1.87E+05	2.24E+05	2.58E+05
200	1.66E+04	6.73E+04	1.17E+05	1.67E+05	2.18E+05	2.68E+05	3.19E+05	3.67E+05
300	2.19E+04	8.67E+04	1.53E+05	2.18E+05	2.83E+05	3.49E+05	4.14E+05	4.79E+05
400	2.68E+04	1.07E+05	1.87E+05	2.68E+05	3.48E+05	4.26E+05	5.11E+05	5.93E+05
500	3.20E+04	1.27E+05	2.22E+05	3.18E+05	4.12E+05	5.09E+05	6.05E+05	6.99E+05
600	3.73E+04	1.47E+05	2.57E+05	3.67E+05	4.79E+05	5.91E+05	7.02E+05	8.09E+05
700	4.22E+04	1.67E+05	2.92E+05	4.18E+05	5.45E+05	6.66E+05	7.94E+05	9.17E+05
800	4.72E+04	1.87E+05	3.27E+05	4.68E+05	6.08E+05	7.49E+05	8.91E+05	1.03E+06
900	5.21E+04	2.07E+05	3.63E+05	5.16E+05	6.71E+05	8.33E+05	9.83E+05	1.14E+06
1,000	5.71E+04	2.29E+05	3.98E+05	5.71E+05	7.37E+05	9.08E+05	1.08E+06	1.25E+06

ตารางที่ ก.11 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 11 ตำแหน่ง

m/n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.17E+04	4.69E+04	8.33E+04	1.17E+05	1.53E+05	1.88E+05	2.23E+05	2.60E+05
200	1.63E+04	6.55E+04	1.14E+05	1.63E+05	2.12E+05	2.61E+05	3.10E+05	3.59E+05
300	2.10E+04	8.34E+04	1.46E+05	2.09E+05	2.71E+05	3.35E+05	4.00E+05	4.61E+05
400	2.55E+04	1.02E+05	1.78E+05	2.55E+05	3.31E+05	4.05E+05	4.86E+05	5.64E+05
500	3.01E+04	1.20E+05	2.10E+05	3.00E+05	3.90E+05	4.81E+05	5.71E+05	6.62E+05
600	3.50E+04	1.38E+05	2.42E+05	3.45E+05	4.50E+05	5.56E+05	6.59E+05	7.61E+05
700	3.95E+04	1.57E+05	2.73E+05	3.91E+05	5.10E+05	6.23E+05	7.43E+05	8.59E+05
800	4.41E+04	1.75E+05	3.06E+05	4.36E+05	5.67E+05	7.00E+05	8.31E+05	9.65E+05
900	4.85E+04	1.92E+05	3.38E+05	4.81E+05	6.25E+05	7.75E+05	9.15E+05	1.06E+06
1,000	5.31E+04	2.13E+05	3.70E+05	5.30E+05	6.85E+05	8.44E+05	9.99E+05	1.16E+06

ตารางที่ ก.12 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 12 ตำแหน่ง

m/n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.17E+04	4.73E+04	8.35E+04	1.17E+05	1.54E+05	1.89E+05	2.25E+05	2.58E+05
200	1.60E+04	6.42E+04	1.12E+05	1.60E+05	2.08E+05	2.56E+05	3.05E+05	3.53E+05
300	2.03E+04	8.06E+04	1.42E+05	2.02E+05	2.63E+05	3.25E+05	3.87E+05	4.45E+05
400	2.45E+04	9.82E+04	1.70E+05	2.45E+05	3.18E+05	3.89E+05	4.67E+05	5.41E+05
500	2.88E+04	1.14E+05	2.00E+05	2.87E+05	3.71E+05	4.58E+05	5.45E+05	6.30E+05
600	3.32E+04	1.31E+05	2.29E+05	3.28E+05	4.27E+05	5.28E+05	6.26E+05	7.22E+05
700	3.73E+04	1.48E+05	2.58E+05	3.70E+05	4.81E+05	5.89E+05	7.01E+05	8.12E+05
800	4.15E+04	1.64E+05	2.88E+05	4.11E+05	5.34E+05	6.59E+05	7.83E+05	9.09E+05
900	4.55E+04	1.81E+05	3.18E+05	4.52E+05	5.87E+05	7.29E+05	8.61E+05	9.96E+05
1,000	4.98E+04	1.99E+05	3.47E+05	4.97E+05	6.43E+05	7.91E+05	9.37E+05	1.09E+06

ตารางที่ ก.13 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 13 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.18E+04	4.80E+04	8.38E+04	1.18E+05	1.54E+05	1.89E+05	2.25E+05	2.62E+05
200	1.57E+04	6.36E+04	1.11E+05	1.59E+05	2.06E+05	2.53E+05	3.03E+05	3.49E+05
300	1.99E+04	7.91E+04	1.39E+05	1.98E+05	2.58E+05	3.20E+05	3.78E+05	4.36E+05
400	2.37E+04	9.47E+04	1.65E+05	2.36E+05	3.08E+05	3.77E+05	4.52E+05	5.24E+05
500	2.76E+04	1.10E+05	1.92E+05	2.75E+05	3.57E+05	4.41E+05	5.23E+05	6.05E+05
600	3.17E+04	1.26E+05	2.20E+05	3.14E+05	4.08E+05	5.04E+05	5.97E+05	6.91E+05
700	3.55E+04	1.41E+05	2.46E+05	3.52E+05	4.59E+05	5.62E+05	6.69E+05	7.74E+05
800	3.94E+04	1.56E+05	2.74E+05	3.91E+05	5.08E+05	6.25E+05	7.44E+05	8.64E+05
900	4.32E+04	1.71E+05	3.01E+05	4.28E+05	5.56E+05	6.90E+05	8.15E+05	9.44E+05
1,000	4.71E+04	1.88E+05	3.28E+05	4.70E+05	6.08E+05	7.48E+05	8.86E+05	1.03E+06

ตารางที่ ก.14 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 5 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.22E+04	4.90E+04	8.60E+04	1.21E+05	1.59E+05	1.95E+05	2.31E+05	2.70E+05
200	1.58E+04	6.33E+04	1.11E+05	1.59E+05	2.06E+05	2.55E+05	3.02E+05	3.47E+05
300	1.96E+04	7.76E+04	1.36E+05	1.95E+05	2.53E+05	3.12E+05	3.71E+05	4.28E+05
400	2.31E+04	9.25E+04	1.61E+05	2.31E+05	3.00E+05	3.67E+05	4.39E+05	5.11E+05
500	2.68E+04	1.06E+05	1.87E+05	2.67E+05	3.46E+05	4.27E+05	5.07E+05	5.87E+05
600	3.05E+04	1.21E+05	2.12E+05	3.02E+05	3.94E+05	4.86E+05	5.77E+05	6.66E+05
700	3.41E+04	1.35E+05	2.36E+05	3.38E+05	4.41E+05	5.40E+05	6.42E+05	7.43E+05
800	3.78E+04	1.50E+05	2.62E+05	3.74E+05	4.86E+05	5.99E+05	7.12E+05	8.26E+05
900	4.11E+04	1.64E+05	2.87E+05	4.09E+05	5.31E+05	6.59E+05	7.78E+05	9.01E+05
1,000	4.48E+04	1.80E+05	3.12E+05	4.48E+05	5.78E+05	7.12E+05	8.43E+05	9.81E+05

ตารางที่ ก.15 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 15 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.23E+04	4.96E+04	8.73E+04	1.22E+05	1.60E+05	1.96E+05	2.32E+05	2.72E+05
200	1.58E+04	6.39E+04	1.11E+05	1.59E+05	2.05E+05	2.54E+05	3.02E+05	3.48E+05
300	1.93E+04	7.66E+04	1.35E+05	1.93E+05	2.51E+05	3.10E+05	3.68E+05	4.26E+05
400	2.25E+04	9.07E+04	1.58E+05	2.27E+05	2.94E+05	3.61E+05	4.31E+05	5.00E+05
500	2.60E+04	1.04E+05	1.82E+05	2.60E+05	3.37E+05	4.15E+05	4.95E+05	5.73E+05
600	2.96E+04	1.17E+05	2.05E+05	2.94E+05	3.82E+05	4.72E+05	5.60E+05	6.45E+05
700	3.29E+04	1.31E+05	2.28E+05	3.26E+05	4.25E+05	5.21E+05	6.19E+05	7.17E+05
800	3.63E+04	1.44E+05	2.52E+05	3.60E+05	4.68E+05	5.77E+05	6.86E+05	7.95E+05
900	3.96E+04	1.57E+05	2.76E+05	3.92E+05	5.10E+05	6.32E+05	7.46E+05	8.63E+05
1,000	4.29E+04	1.72E+05	2.99E+05	4.29E+05	5.54E+05	6.81E+05	8.09E+05	9.39E+05

ตารางที่ ก.16 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 16 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.26E+04	5.08E+04	8.97E+04	1.25E+05	1.63E+05	2.03E+05	2.41E+05	2.77E+05
200	1.59E+04	6.39E+04	1.11E+05	1.59E+05	2.07E+05	2.55E+05	3.03E+05	3.46E+05
300	1.91E+04	7.62E+04	1.34E+05	1.91E+05	2.48E+05	3.06E+05	3.65E+05	4.18E+05
400	2.23E+04	8.97E+04	1.56E+05	2.24E+05	2.92E+05	3.57E+05	4.25E+05	4.96E+05
500	2.55E+04	1.02E+05	1.78E+05	2.54E+05	3.31E+05	4.08E+05	4.84E+05	5.61E+05
600	2.88E+04	1.14E+05	2.00E+05	2.85E+05	3.71E+05	4.59E+05	5.43E+05	6.27E+05
700	3.19E+04	1.27E+05	2.21E+05	3.17E+05	4.13E+05	5.05E+05	6.03E+05	6.96E+05
800	3.51E+04	1.39E+05	2.44E+05	3.48E+05	4.53E+05	5.59E+05	6.63E+05	7.70E+05
900	3.81E+04	1.52E+05	2.66E+05	3.78E+05	4.92E+05	6.10E+05	7.20E+05	8.34E+05
1,000	4.13E+04	1.65E+05	2.88E+05	4.12E+05	5.33E+05	6.57E+05	7.79E+05	9.06E+05

ตารางที่ ก.17 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 17 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.29E+04	5.24E+04	9.05E+04	1.30E+05	1.70E+05	2.07E+05	2.46E+05	2.85E+05
200	1.59E+04	6.40E+04	1.13E+05	1.60E+05	2.09E+05	2.56E+05	3.07E+05	3.53E+05
300	1.90E+04	7.59E+04	1.33E+05	1.91E+05	2.46E+05	3.06E+05	3.63E+05	4.18E+05
400	2.20E+04	8.82E+04	1.54E+05	2.20E+05	2.87E+05	3.52E+05	4.19E+05	4.86E+05
500	2.50E+04	1.00E+05	1.75E+05	2.50E+05	3.25E+05	4.01E+05	4.75E+05	5.51E+05
600	2.83E+04	1.12E+05	1.95E+05	2.80E+05	3.64E+05	4.50E+05	5.32E+05	6.16E+05
700	3.12E+04	1.24E+05	2.16E+05	3.10E+05	4.03E+05	4.94E+05	5.87E+05	6.80E+05
800	3.42E+04	1.35E+05	2.37E+05	3.39E+05	4.41E+05	5.43E+05	6.45E+05	7.48E+05
900	3.70E+04	1.47E+05	2.58E+05	3.67E+05	4.77E+05	5.92E+05	6.99E+05	8.10E+05
1,000	4.00E+04	1.60E+05	2.79E+05	4.00E+05	5.17E+05	6.36E+05	7.53E+05	8.76E+05

ตารางที่ ก.18 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 18 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.30E+04	5.34E+04	9.26E+04	1.32E+05	1.72E+05	2.10E+05	2.52E+05	2.88E+05
200	1.62E+04	6.53E+04	1.14E+05	1.62E+05	2.11E+05	2.60E+05	3.11E+05	3.58E+05
300	1.91E+04	7.57E+04	1.33E+05	1.89E+05	2.46E+05	3.05E+05	3.64E+05	4.18E+05
400	2.20E+04	8.77E+04	1.52E+05	2.19E+05	2.85E+05	3.49E+05	4.17E+05	4.85E+05
500	2.48E+04	9.84E+04	1.73E+05	2.47E+05	3.20E+05	3.96E+05	4.70E+05	5.45E+05
600	2.78E+04	1.10E+05	1.92E+05	2.75E+05	3.58E+05	4.42E+05	5.24E+05	6.05E+05
700	3.05E+04	1.21E+05	2.12E+05	3.03E+05	3.94E+05	4.84E+05	5.74E+05	6.66E+05
800	3.33E+04	1.32E+05	2.31E+05	3.31E+05	4.30E+05	5.29E+05	6.29E+05	7.30E+05
900	3.60E+04	1.43E+05	2.51E+05	3.58E+05	4.65E+05	5.77E+05	6.81E+05	7.89E+05
1,000	3.88E+04	1.55E+05	2.71E+05	3.88E+05	5.01E+05	6.18E+05	7.31E+05	8.50E+05

ตารางที่ ก.19 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 19 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.34E+04	5.51E+04	9.63E+04	1.37E+05	1.76E+05	2.18E+05	2.61E+05	3.00E+05
200	1.62E+04	6.56E+04	1.15E+05	1.62E+05	2.13E+05	2.60E+05	3.10E+05	3.61E+05
300	1.92E+04	7.62E+04	1.34E+05	1.90E+05	2.48E+05	3.07E+05	3.64E+05	4.20E+05
400	2.18E+04	8.71E+04	1.52E+05	2.18E+05	2.84E+05	3.48E+05	4.16E+05	4.84E+05
500	2.45E+04	9.78E+04	1.71E+05	2.45E+05	3.18E+05	3.91E+05	4.66E+05	5.37E+05
600	2.73E+04	1.08E+05	1.89E+05	2.70E+05	3.52E+05	4.36E+05	5.15E+05	5.96E+05
700	3.00E+04	1.19E+05	2.07E+05	2.98E+05	3.87E+05	4.74E+05	5.66E+05	6.54E+05
800	3.27E+04	1.30E+05	2.27E+05	3.24E+05	4.21E+05	5.20E+05	6.16E+05	7.16E+05
900	3.52E+04	1.40E+05	2.45E+05	3.49E+05	4.55E+05	5.62E+05	6.65E+05	7.70E+05
1,000	3.78E+04	1.52E+05	2.64E+05	3.78E+05	4.89E+05	6.02E+05	7.13E+05	8.30E+05

ตารางที่ ก.20 ผลรวมของขอบเขตการค้นหาวีธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 20 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	1.40E+04	5.62E+04	9.92E+04	1.42E+05	1.82E+05	2.27E+05	2.68E+05	3.14E+05
200	1.67E+04	6.75E+04	1.18E+05	1.67E+05	2.19E+05	2.68E+05	3.18E+05	3.66E+05
300	1.93E+04	7.74E+04	1.35E+05	1.93E+05	2.52E+05	3.10E+05	3.66E+05	4.24E+05
400	2.18E+04	8.75E+04	1.52E+05	2.17E+05	2.84E+05	3.48E+05	4.17E+05	4.84E+05
500	2.44E+04	9.74E+04	1.70E+05	2.43E+05	3.17E+05	3.90E+05	4.62E+05	5.34E+05
600	2.71E+04	1.07E+05	1.88E+05	2.68E+05	3.49E+05	4.32E+05	5.11E+05	5.90E+05
700	2.96E+04	1.17E+05	2.05E+05	2.94E+05	3.82E+05	4.68E+05	5.59E+05	6.45E+05
800	3.21E+04	1.27E+05	2.23E+05	3.18E+05	4.14E+05	5.10E+05	6.07E+05	7.04E+05
900	3.45E+04	1.37E+05	2.41E+05	3.43E+05	4.46E+05	5.52E+05	6.52E+05	7.57E+05
1,000	3.70E+04	1.48E+05	2.58E+05	3.70E+05	4.78E+05	5.90E+05	6.98E+05	8.13E+05

ภาคผนวก ข.

ข.1 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบโดยใช้การค้นหาแบบทวิภาค (ค่าเฉลี่ยจากการทดลอง 30 ครั้ง ของ การทดลองครั้งแรก)

ตารางที่ ข.1.1 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	795.70	1,042.17	1,132.60	1,179.93	1,228.10	1,259.17	1,287.10	1,306.53
200	1,458.03	2,030.17	2,224.97	2,344.00	2,424.60	2,491.17	2,546.17	2,588.93
300	2,041.73	2,971.20	3,293.57	3,472.70	3,614.50	3,708.33	3,786.40	3,864.33
400	2,556.80	3,869.90	4,331.80	4,584.57	4,784.80	4,910.33	5,042.50	5,137.83
500	3,005.97	4,734.67	5,343.67	5,670.00	5,929.63	6,110.67	6,257.10	6,392.40
600	3,415.07	5,603.27	6,309.17	6,751.00	7,051.83	7,299.17	7,473.80	7,632.37
700	3,813.23	6,395.93	7,279.93	7,821.17	8,195.10	8,438.33	8,678.63	8,854.50
800	4,140.57	7,187.20	8,249.57	8,867.90	9,289.10	9,586.27	9,866.23	10,084.90
900	4,459.50	7,886.23	9,154.20	9,850.33	10,402.30	10,766.43	11,044.23	11,295.23
1,000	4,759.00	8,628.27	10,051.40	10,911.87	11,396.13	11,868.60	12,181.63	12,488.10

ตารางที่ ข.1.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	620.23	829.53	911.20	960.03	1,002.03	1,033.17	1,062.40	1,080.77
200	1,113.43	1,538.87	1,708.50	1,816.00	1,893.13	1,951.70	2,004.47	2,047.93
300	1,558.53	2,201.53	2,467.30	2,620.40	2,745.13	2,833.63	2,907.53	2,976.20
400	1,970.53	2,842.73	3,190.77	3,405.97	3,565.73	3,681.13	3,794.67	3,883.27
500	2,350.23	3,466.77	3,896.33	4,162.40	4,367.03	4,521.63	4,647.50	4,765.03
600	2,690.60	4,068.77	4,582.67	4,911.83	5,143.87	5,348.03	5,493.50	5,630.97
700	3,028.40	4,653.43	5,260.33	5,647.67	5,924.73	6,135.57	6,323.83	6,473.03
800	3,319.73	5,221.90	5,924.73	6,362.73	6,678.90	6,927.47	7,143.27	7,328.97
900	3,601.90	5,752.80	6,567.83	7,056.90	7,441.20	7,724.23	7,951.60	8,153.73
1,000	3,875.00	6,300.93	7,212.10	7,773.13	8,149.40	8,483.03	8,730.40	8,964.57

ตารางที่ ข.1.3 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 3 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	565.27	776.40	858.97	907.20	950.03	979.70	1,008.07	1,028.87
200	981.37	1,399.57	1,567.37	1,675.80	1,752.37	1,813.03	1,864.23	1,908.27
300	1,356.77	1,964.13	2,225.37	2,381.43	2,506.00	2,596.03	2,666.33	2,736.03
400	1,707.93	2,504.33	2,843.87	3,054.87	3,218.47	3,336.70	3,450.90	3,534.03
500	2,029.83	3,010.07	3,437.57	3,704.17	3,903.53	4,059.53	4,189.03	4,305.90
600	2,339.77	3,518.97	4,005.37	4,325.87	4,568.93	4,763.60	4,915.80	5,049.97
700	2,639.83	3,987.93	4,568.03	4,940.13	5,225.43	5,429.77	5,619.87	5,774.33
800	2,902.13	4,459.03	5,112.83	5,535.90	5,853.37	6,095.93	6,311.80	6,493.93
900	3,171.37	4,900.07	5,635.57	6,108.77	6,483.80	6,765.63	6,995.50	7,194.80
1,000	3,421.30	5,348.30	6,159.07	6,704.83	7,066.40	7,390.13	7,648.30	7,873.53

ตารางที่ ข.1.4 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 4 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	549.27	760.57	841.57	893.07	936.13	963.93	991.93	1,011.33
200	927.93	1,349.17	1,520.47	1,628.40	1,706.63	1,770.33	1,818.17	1,866.03
300	1,263.33	1,874.37	2,135.47	2,294.63	2,416.90	2,507.00	2,580.47	2,650.17
400	1,570.13	2,368.10	2,713.90	2,926.47	3,086.77	3,207.10	3,320.23	3,409.17
500	1,858.50	2,824.90	3,258.10	3,522.10	3,724.33	3,888.57	4,011.33	4,133.77
600	2,134.93	3,272.07	3,771.70	4,106.57	4,332.00	4,543.73	4,688.93	4,823.60
700	2,404.10	3,691.53	4,280.47	4,660.50	4,941.40	5,151.13	5,347.93	5,500.17
800	2,651.53	4,101.63	4,765.20	5,199.23	5,519.00	5,769.10	5,981.60	6,171.57
900	2,902.20	4,491.53	5,238.63	5,716.67	6,097.27	6,378.63	6,608.77	6,812.10
1,000	3,128.30	4,883.87	5,694.27	6,250.90	6,623.70	6,954.77	7,199.77	7,431.70

ตารางที่ ข.1.5 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 5 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	540.83	754.90	838.80	891.20	931.90	960.93	990.47	1,008.03
200	904.17	1,332.57	1,505.43	1,614.40	1,690.80	1,752.83	1,802.73	1,847.67
300	1,216.03	1,839.30	2,103.80	2,266.37	2,389.70	2,474.53	2,549.97	2,622.00
400	1,496.63	2,304.03	2,659.37	2,875.77	3,036.23	3,155.97	3,273.43	3,356.30
500	1,760.57	2,738.13	3,178.73	3,444.97	3,654.73	3,811.47	3,938.07	4,058.17
600	2,016.00	3,164.67	3,664.03	4,002.83	4,243.93	4,444.90	4,600.10	4,732.80
700	2,259.37	3,554.40	4,148.60	4,531.43	4,821.80	5,035.20	5,227.37	5,385.37
800	2,487.37	3,928.83	4,604.70	5,041.33	5,372.63	5,620.87	5,836.10	6,025.70
900	2,710.70	4,285.03	5,045.10	5,526.87	5,917.23	6,211.00	6,436.20	6,651.00
1,000	2,935.43	4,641.13	5,476.20	6,038.87	6,405.83	6,747.27	7,015.53	7,240.07

ตารางที่ ข.1.6 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 6 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	542.50	759.57	843.63	893.30	935.07	963.17	993.43	1,012.67
200	895.07	1,327.60	1,503.70	1,615.43	1,691.63	1,751.03	1,802.90	1,849.37
300	1,190.77	1,827.23	2,091.93	2,254.70	2,383.50	2,469.27	2,547.03	2,615.03
400	1,457.43	2,285.40	2,635.60	2,852.67	3,017.17	3,150.33	3,259.50	3,341.70
500	1,702.67	2,700.27	3,149.10	3,422.10	3,621.83	3,787.77	3,917.87	4,042.10
600	1,936.10	3,110.87	3,619.43	3,962.67	4,206.63	4,406.57	4,566.17	4,701.17
700	2,165.07	3,479.03	4,092.90	4,478.20	4,770.13	4,989.90	5,171.50	5,334.97
800	2,381.50	3,846.67	4,530.97	4,974.27	5,307.97	5,553.27	5,776.03	5,957.90
900	2,590.73	4,173.53	4,945.37	5,449.87	5,840.90	6,133.63	6,368.83	6,582.47
1,000	2,793.60	4,515.90	5,360.80	5,940.97	6,316.40	6,656.60	6,917.90	7,145.27

ตารางที่ ข.1.7 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 7 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	547.13	762.57	847.80	900.83	940.87	971.00	999.80	1,018.00
200	894.77	1,328.57	1,510.57	1,620.13	1,698.27	1,759.03	1,812.40	1,854.97
300	1,182.43	1,830.50	2,099.73	2,258.60	2,382.17	2,474.23	2,548.60	2,624.87
400	1,435.33	2,282.03	2,640.60	2,860.00	3,030.80	3,150.27	3,260.87	3,350.20
500	1,669.00	2,687.83	3,138.40	3,415.60	3,628.40	3,785.80	3,913.20	4,029.43
600	1,889.47	3,094.27	3,600.33	3,951.27	4,196.83	4,404.53	4,554.00	4,696.50
700	2,107.63	3,448.80	4,068.60	4,463.47	4,756.90	4,975.93	5,168.87	5,327.70
800	2,310.97	3,803.60	4,507.27	4,946.60	5,284.50	5,532.03	5,758.30	5,947.87
900	2,504.03	4,124.63	4,907.37	5,411.03	5,811.67	6,101.90	6,335.63	6,533.43
1,000	2,703.73	4,450.77	5,318.13	5,891.97	6,278.53	6,621.57	6,891.53	7,119.83

ตารางที่ ข.1.8 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 8 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	550.97	769.90	854.53	904.47	943.77	977.10	1,009.47	1,025.87
200	897.73	1,344.27	1,522.37	1,632.37	1,709.10	1,776.07	1,818.93	1,864.97
300	1,179.10	1,836.80	2,105.77	2,268.67	2,394.97	2,481.43	2,564.73	2,629.50
400	1,427.87	2,289.07	2,651.37	2,871.30	3,036.27	3,165.67	3,274.40	3,366.00
500	1,654.57	2,694.10	3,144.43	3,422.93	3,638.03	3,799.83	3,924.57	4,050.90
600	1,864.93	3,083.13	3,610.50	3,968.23	4,199.50	4,417.80	4,566.17	4,703.17
700	2,071.60	3,437.20	4,068.47	4,470.50	4,770.10	4,979.57	5,184.97	5,336.20
800	2,261.07	3,782.47	4,498.23	4,960.63	5,284.50	5,551.27	5,762.27	5,957.93
900	2,448.33	4,105.23	4,900.60	5,408.07	5,811.80	6,095.27	6,343.27	6,547.93
1,000	2,639.77	4,418.47	5,303.20	5,880.07	6,274.07	6,623.00	6,883.53	7,119.33

ตารางที่ ข.1.9 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 9 ตำแหน่ง

m\h	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	557.53	779.83	863.70	914.50	954.60	987.40	1,017.73	1,037.70
200	904.17	1,349.67	1,531.33	1,638.17	1,714.70	1,781.70	1,832.63	1,879.07
300	1,184.97	1,847.83	2,125.87	2,283.10	2,403.83	2,500.43	2,579.30	2,648.67
400	1,426.60	2,295.23	2,660.60	2,884.50	3,049.97	3,177.83	3,292.67	3,375.10
500	1,646.80	2,701.47	3,162.40	3,434.10	3,652.67	3,813.90	3,949.10	4,065.10
600	1,848.40	3,098.97	3,624.50	3,969.30	4,221.57	4,428.33	4,591.27	4,730.37
700	2,043.97	3,447.50	4,083.63	4,484.63	4,783.37	4,999.73	5,190.57	5,359.47
800	2,230.83	3,786.30	4,507.03	4,967.53	5,304.27	5,556.47	5,793.90	5,982.90
900	2,411.40	4,104.90	4,913.03	5,431.07	5,828.70	6,126.00	6,364.63	6,580.90
1,000	2,589.80	4,410.00	5,305.13	5,895.67	6,284.73	6,639.77	6,901.80	7,147.27

ตารางที่ ข.1.10 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 10 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	561.27	779.67	870.73	924.13	962.40	994.13	1,026.63	1,040.47
200	910.03	1,367.97	1,542.00	1,652.10	1,733.10	1,795.80	1,846.23	1,889.10
300	1,190.33	1,865.23	2,141.93	2,304.00	2,430.53	2,517.73	2,592.43	2,668.30
400	1,427.33	2,313.33	2,685.23	2,902.70	3,069.50	3,192.00	3,310.00	3,396.10
500	1,643.53	2,717.73	3,187.73	3,462.03	3,672.63	3,837.37	3,975.73	4,088.30
600	1,842.97	3,110.97	3,645.73	4,002.10	4,246.90	4,449.90	4,610.63	4,748.43
700	2,033.40	3,465.80	4,108.43	4,512.30	4,813.73	5,031.80	5,229.10	5,384.80
800	2,213.13	3,802.43	4,528.50	4,993.87	5,336.60	5,583.47	5,814.90	6,007.97
900	2,383.77	4,107.20	4,927.07	5,442.17	5,860.90	6,160.87	6,390.53	6,615.00
1,000	2,557.97	4,411.20	5,323.37	5,914.27	6,306.77	6,669.63	6,945.10	7,180.03

ตารางที่ ข.1.11 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 11 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	570.93	791.67	878.23	926.47	971.20	1,002.17	1,029.17	1,047.93
200	922.77	1,377.60	1,554.17	1,660.97	1,743.53	1,807.77	1,854.33	1,907.93
300	1,196.03	1,882.37	2,151.83	2,316.30	2,439.13	2,533.07	2,614.17	2,688.80
400	1,430.70	2,330.93	2,701.23	2,917.10	3,081.87	3,221.00	3,326.67	3,421.27
500	1,643.87	2,733.43	3,198.33	3,482.07	3,696.90	3,861.80	3,992.30	4,123.97
600	1,837.33	3,121.30	3,677.00	4,026.60	4,268.43	4,484.57	4,641.17	4,778.27
700	2,026.80	3,481.67	4,121.13	4,537.57	4,839.80	5,046.80	5,260.37	5,416.87
800	2,200.50	3,818.13	4,549.07	5,021.27	5,357.37	5,621.57	5,845.57	6,033.60
900	2,370.13	4,114.80	4,945.33	5,474.70	5,891.37	6,191.97	6,423.53	6,645.27
1,000	2,538.90	4,427.77	5,348.80	5,945.30	6,356.37	6,707.23	6,965.90	7,214.50

ตารางที่ ข.1.12 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 12 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	573.03	799.00	881.13	931.37	975.90	1,006.53	1,034.97	1,050.47
200	923.93	1,383.20	1,563.60	1,674.83	1,752.33	1,817.63	1,867.90	1,919.33
300	1,202.33	1,891.50	2,169.67	2,328.33	2,461.03	2,550.80	2,632.20	2,696.73
400	1,437.80	2,348.40	2,719.27	2,940.83	3,105.57	3,237.10	3,354.43	3,441.93
500	1,649.07	2,748.67	3,230.60	3,512.93	3,719.47	3,884.57	4,025.67	4,141.23
600	1,837.13	3,154.80	3,687.90	4,051.63	4,298.43	4,515.10	4,670.27	4,811.97
700	2,026.00	3,495.17	4,145.93	4,564.30	4,865.10	5,089.47	5,283.97	5,444.23
800	2,198.07	3,837.50	4,578.07	5,051.30	5,396.73	5,653.47	5,882.70	6,071.50
900	2,357.40	4,137.73	4,989.23	5,513.60	5,926.43	6,225.43	6,472.83	6,689.03
1,000	2,526.23	4,444.67	5,366.37	5,984.97	6,389.37	6,737.40	7,011.03	7,247.67

ตารางที่ ข.1.13 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 13 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	576.77	802.00	887.30	938.37	979.33	1,008.90	1,037.43	1,057.87
200	929.43	1,391.47	1,572.17	1,688.53	1,765.67	1,827.27	1,879.47	1,927.77
300	1,213.90	1,911.73	2,191.87	2,355.50	2,478.67	2,580.20	2,647.43	2,715.93
400	1,448.17	2,359.00	2,741.53	2,958.73	3,134.10	3,259.57	3,380.67	3,456.77
500	1,654.47	2,769.70	3,239.70	3,524.57	3,749.83	3,909.53	4,037.17	4,165.33
600	1,841.93	3,172.90	3,718.87	4,078.97	4,326.10	4,531.50	4,691.33	4,842.23
700	2,028.07	3,519.20	4,175.10	4,598.10	4,891.43	5,116.93	5,324.93	5,483.93
800	2,191.50	3,863.17	4,611.33	5,082.73	5,432.30	5,679.73	5,914.10	6,110.73
900	2,356.73	4,162.80	5,017.23	5,544.50	5,955.80	6,253.23	6,504.27	6,718.33
1,000	2,514.10	4,472.17	5,408.20	6,020.27	6,428.77	6,790.83	7,048.93	7,302.97

ตารางที่ ข.1.14 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 14 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	587.03	809.27	895.73	948.10	990.77	1,018.10	1,047.03	1,067.70
200	941.30	1,404.63	1,587.77	1,705.93	1,777.90	1,846.30	1,894.87	1,938.00
300	1,224.77	1,922.70	2,199.80	2,367.47	2,492.43	2,581.10	2,661.87	2,737.43
400	1,456.10	2,382.97	2,764.13	2,983.70	3,157.23	3,275.80	3,391.17	3,484.50
500	1,665.73	2,793.37	3,275.00	3,556.53	3,779.47	3,939.27	4,072.77	4,196.60
600	1,847.03	3,194.07	3,742.77	4,111.97	4,361.20	4,573.17	4,735.77	4,871.17
700	2,032.27	3,540.83	4,212.30	4,629.17	4,934.03	5,163.77	5,360.90	5,516.03
800	2,197.57	3,891.83	4,652.33	5,121.10	5,474.30	5,722.70	5,959.17	6,145.60
900	2,352.20	4,190.40	5,050.40	5,578.77	6,005.40	6,307.77	6,553.33	6,757.67
1,000	2,507.47	4,500.20	5,442.20	6,060.07	6,457.60	6,827.63	7,098.03	7,344.23

ตารางที่ ข.1.15 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 15 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	590.93	816.00	901.73	950.73	991.47	1,023.33	1,050.83	1,071.70
200	947.23	1,422.20	1,601.27	1,714.97	1,786.13	1,852.03	1,903.13	1,949.73
300	1,232.37	1,936.53	2,221.30	2,386.50	2,514.80	2,606.80	2,682.00	2,756.90
400	1,463.93	2,396.83	2,784.00	3,007.13	3,174.07	3,305.63	3,419.13	3,503.97
500	1,666.30	2,813.83	3,300.70	3,580.60	3,794.87	3,958.00	4,099.77	4,223.47
600	1,860.10	3,215.80	3,768.40	4,146.37	4,394.80	4,606.73	4,771.40	4,896.90
700	2,039.13	3,571.70	4,239.87	4,659.50	4,963.17	5,192.27	5,385.07	5,556.37
800	2,200.97	3,913.77	4,685.10	5,153.70	5,501.47	5,771.03	6,001.77	6,188.70
900	2,356.67	4,218.33	5,076.50	5,616.03	6,036.23	6,347.87	6,582.23	6,796.63
1,000	2,507.10	4,519.80	5,480.50	6,106.47	6,496.43	6,860.03	7,153.83	7,384.50

ตารางที่ ข.1.16 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 16 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	594.47	820.17	905.87	956.20	996.80	1,031.00	1,061.63	1,077.07
200	956.73	1,430.97	1,607.20	1,723.53	1,800.87	1,865.90	1,919.33	1,953.07
300	1,238.13	1,953.20	2,237.47	2,398.53	2,523.90	2,611.27	2,699.90	2,761.90
400	1,477.63	2,425.97	2,807.10	3,033.13	3,209.53	3,333.83	3,439.87	3,540.47
500	1,681.93	2,832.87	3,311.90	3,603.20	3,830.63	3,995.87	4,121.90	4,253.10
600	1,865.80	3,229.57	3,795.23	4,161.07	4,411.57	4,628.00	4,781.53	4,919.90
700	2,048.33	3,594.87	4,261.87	4,693.97	5,002.40	5,220.97	5,434.60	5,584.83
800	2,202.20	3,944.57	4,709.90	5,199.37	5,539.67	5,812.40	6,036.63	6,233.93
900	2,359.53	4,243.43	5,117.27	5,652.57	6,086.60	6,381.03	6,629.87	6,848.73
1,000	2,512.27	4,544.60	5,519.03	6,137.53	6,538.57	6,920.47	7,190.37	7,438.40

ตารางที่ ข.1.17 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 17 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	602.53	830.20	909.63	968.07	1,010.00	1,038.57	1,067.10	1,085.30
200	964.13	1,434.23	1,625.57	1,733.60	1,814.17	1,872.93	1,932.77	1,976.33
300	1,245.83	1,966.17	2,246.23	2,419.53	2,533.33	2,636.27	2,710.47	2,776.63
400	1,483.30	2,430.53	2,822.63	3,041.33	3,212.37	3,348.10	3,452.37	3,542.03
500	1,689.17	2,860.73	3,339.73	3,622.33	3,848.57	4,019.60	4,148.40	4,275.03
600	1,879.47	3,261.67	3,814.77	4,194.77	4,446.13	4,661.93	4,815.73	4,970.83
700	2,061.93	3,628.00	4,294.30	4,731.53	5,038.80	5,256.13	5,464.33	5,628.13
800	2,213.40	3,968.90	4,743.40	5,232.60	5,582.00	5,841.67	6,068.93	6,261.43
900	2,368.83	4,274.57	5,153.73	5,697.47	6,118.80	6,431.83	6,676.47	6,890.70
1,000	2,519.30	4,589.23	5,561.47	6,187.03	6,600.00	6,961.33	7,229.10	7,478.00

ตารางที่ ข.1.18 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 18 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	602.17	833.63	916.17	969.97	1,012.53	1,040.67	1,073.57	1,089.33
200	972.00	1,454.37	1,633.37	1,743.97	1,821.90	1,886.03	1,943.43	1,986.73
300	1,263.10	1,978.20	2,263.63	2,423.23	2,552.37	2,645.90	2,731.67	2,798.53
400	1,495.67	2,452.20	2,834.13	3,066.60	3,236.63	3,365.77	3,481.57	3,569.87
500	1,703.67	2,874.07	3,371.93	3,657.50	3,873.90	4,041.27	4,176.13	4,303.30
600	1,892.67	3,292.83	3,844.50	4,215.13	4,477.63	4,693.30	4,848.93	4,987.27
700	2,067.70	3,651.73	4,330.00	4,756.10	5,058.50	5,292.67	5,481.37	5,653.83
800	2,219.43	3,993.70	4,772.27	5,258.40	5,616.47	5,870.80	6,110.00	6,303.17
900	2,377.37	4,299.37	5,187.20	5,734.97	6,166.60	6,471.37	6,716.17	6,944.93
1,000	2,521.33	4,606.50	5,591.57	6,222.10	6,621.57	6,999.80	7,271.43	7,526.17

ตารางที่ ข.1.19 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 19 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	607.80	838.90	924.50	977.30	1,016.20	1,048.23	1,077.53	1,095.73
200	980.97	1,460.10	1,643.93	1,747.57	1,830.43	1,895.87	1,945.77	1,998.87
300	1,268.93	1,996.50	2,284.03	2,440.20	2,571.33	2,666.47	2,738.27	2,814.47
400	1,510.50	2,463.33	2,855.93	3,082.67	3,260.27	3,389.07	3,500.13	3,598.83
500	1,711.47	2,899.07	3,392.00	3,680.03	3,905.73	4,059.23	4,193.60	4,316.83
600	1,898.10	3,307.77	3,871.53	4,240.90	4,495.10	4,723.97	4,869.13	5,016.67
700	2,078.80	3,674.47	4,350.50	4,799.77	5,095.40	5,317.47	5,539.03	5,692.43
800	2,233.93	4,031.67	4,814.37	5,299.33	5,651.17	5,916.93	6,134.23	6,341.83
900	2,381.67	4,334.70	5,214.20	5,769.63	6,209.07	6,485.87	6,753.27	6,964.57
1,000	2,527.30	4,643.83	5,631.20	6,254.13	6,683.87	7,035.57	7,311.90	7,572.00

ตารางที่ ข.1.20 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 20 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	615.87	843.37	932.17	986.83	1,024.80	1,057.33	1,086.13	1,108.20
200	994.17	1,480.60	1,659.13	1,768.90	1,849.37	1,915.73	1,964.63	2,005.90
300	1,283.63	2,017.30	2,295.10	2,464.70	2,602.33	2,682.73	2,753.80	2,831.37
400	1,520.03	2,493.73	2,880.43	3,099.50	3,282.27	3,406.57	3,529.20	3,618.40
500	1,729.37	2,924.43	3,414.77	3,698.80	3,927.40	4,091.63	4,227.87	4,341.17
600	1,911.27	3,335.77	3,900.83	4,279.03	4,525.83	4,752.10	4,906.00	5,047.60
700	2,092.60	3,699.13	4,383.57	4,817.70	5,133.03	5,355.87	5,565.70	5,721.93
800	2,241.93	4,051.40	4,846.70	5,327.40	5,686.53	5,944.97	6,188.93	6,386.53
900	2,393.13	4,358.97	5,262.20	5,813.70	6,243.23	6,539.33	6,789.40	7,026.17
1,000	2,535.57	4,673.70	5,665.20	6,295.73	6,712.13	7,089.73	7,362.97	7,616.97

ข.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบโดยใช้การค้นหาแบบทวิภาค (ค่าเฉลี่ยจากการทดลอง 30 ครั้ง
ของการทดลองครั้งที่สอง)

ตารางที่ ข.2.1 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	786.60	1,045.73	1,129.47	1,179.27	1,226.73	1,250.90	1,283.60	1,306.83
200	1,471.53	2,023.97	2,226.13	2,344.63	2,437.77	2,489.17	2,549.30	2,579.73
300	2,043.73	2,980.37	3,299.47	3,478.50	3,611.00	3,702.33	3,803.20	3,866.57
400	2,550.83	3,879.07	4,344.03	4,594.23	4,773.47	4,920.97	5,044.00	5,131.40
500	3,014.07	4,742.83	5,322.57	5,685.70	5,941.73	6,119.60	6,258.57	6,390.70
600	3,442.73	5,566.27	6,329.90	6,767.10	7,034.13	7,319.70	7,489.77	7,636.77
700	3,799.37	6,390.07	7,306.07	7,793.23	8,168.10	8,440.60	8,677.83	8,854.83
800	4,136.23	7,143.97	8,261.40	8,837.57	9,289.97	9,619.73	9,863.73	10,084.93
900	4,445.87	7,893.83	9,147.37	9,881.37	10,387.10	10,739.40	11,053.10	11,325.67
1,000	4,726.57	8,610.63	10,055.47	10,881.97	11,444.80	11,847.97	12,204.83	12,488.90

ตารางที่ ข.2.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	616.03	830.87	908.47	958.90	1,001.47	1,030.37	1,059.60	1,080.60
200	1,115.13	1,537.53	1,708.63	1,813.90	1,897.73	1,953.87	2,003.60	2,045.30
300	1,564.50	2,211.83	2,468.00	2,626.57	2,745.37	2,832.50	2,915.30	2,978.07
400	1,964.20	2,852.80	3,198.00	3,406.97	3,559.20	3,688.33	3,799.23	3,879.23
500	2,340.17	3,470.43	3,892.77	4,170.93	4,369.47	4,524.23	4,648.67	4,761.57
600	2,709.80	4,061.83	4,588.37	4,912.43	5,139.97	5,353.10	5,499.60	5,631.43
700	3,026.13	4,649.80	5,264.50	5,633.47	5,919.80	6,130.93	6,329.27	6,475.77
800	3,317.77	5,211.77	5,932.47	6,354.53	6,686.10	6,935.37	7,137.93	7,319.73
900	3,602.23	5,765.83	6,570.40	7,072.53	7,433.90	7,708.13	7,949.10	8,157.63
1,000	3,849.30	6,304.57	7,212.87	7,773.47	8,163.10	8,478.57	8,745.33	8,968.47

ตารางที่ ข.2.3 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 3 ตำแหน่ง

m\N	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	561.07	777.47	857.50	907.13	949.43	976.50	1,005.87	1,026.13
200	985.30	1,395.60	1,567.80	1,673.97	1,756.00	1,815.97	1,868.30	1,904.73
300	1,363.77	1,972.07	2,228.30	2,385.90	2,501.40	2,592.83	2,672.63	2,739.87
400	1,700.10	2,505.17	2,850.40	3,061.97	3,216.73	3,344.27	3,451.57	3,536.07
500	2,024.57	3,018.90	3,431.67	3,709.87	3,907.03	4,063.13	4,188.40	4,301.00
600	2,348.10	3,502.90	4,016.50	4,337.10	4,564.57	4,770.33	4,914.50	5,051.57
700	2,632.07	3,992.10	4,569.70	4,935.23	5,209.10	5,433.37	5,625.33	5,775.60
800	2,903.00	4,445.67	5,117.33	5,533.67	5,858.47	6,113.10	6,309.30	6,493.87
900	3,177.87	4,894.80	5,644.63	6,121.67	6,478.70	6,755.30	6,997.90	7,200.50
1,000	3,407.37	5,338.87	6,163.53	6,698.07	7,087.63	7,390.47	7,661.20	7,874.37

ตารางที่ ข.2.4 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 4 ตำแหน่ง

m\N	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	543.83	758.97	841.53	893.43	933.37	962.73	992.60	1,011.73
200	931.93	1,349.60	1,517.90	1,627.47	1,709.93	1,768.57	1,816.33	1,863.23
300	1,265.37	1,880.47	2,138.03	2,297.70	2,418.03	2,508.87	2,586.80	2,652.60
400	1,569.27	2,366.27	2,716.93	2,934.10	3,081.30	3,213.17	3,322.60	3,407.40
500	1,858.87	2,834.33	3,251.80	3,526.73	3,731.27	3,888.63	4,010.93	4,129.70
600	2,139.43	3,262.63	3,775.97	4,105.13	4,336.83	4,544.97	4,694.10	4,829.63
700	2,402.60	3,689.70	4,282.37	4,655.33	4,931.90	5,151.27	5,352.17	5,499.93
800	2,648.00	4,096.67	4,775.47	5,194.50	5,527.27	5,778.90	5,981.10	6,165.37
900	2,893.03	4,492.03	5,241.57	5,721.90	6,092.67	6,366.67	6,608.57	6,818.63
1,000	3,115.70	4,875.40	5,700.87	6,233.90	6,637.03	6,950.40	7,212.67	7,433.93

ตารางที่ ข.2.5 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 5 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	539.60	759.33	838.67	890.60	931.93	958.27	989.47	1,007.63
200	906.50	1,330.17	1,501.87	1,613.70	1,693.07	1,754.13	1,807.27	1,844.37
300	1,216.20	1,845.23	2,105.43	2,266.97	2,383.97	2,477.90	2,555.70	2,625.67
400	1,497.07	2,311.13	2,654.80	2,880.57	3,037.50	3,164.50	3,273.87	3,356.73
500	1,759.93	2,743.03	3,170.23	3,453.33	3,659.23	3,814.77	3,951.07	4,060.47
600	2,012.10	3,146.60	3,677.77	4,012.40	4,243.80	4,444.63	4,604.63	4,738.63
700	2,255.20	3,545.57	4,149.80	4,523.70	4,817.03	5,034.00	5,228.23	5,370.57
800	2,487.73	3,918.47	4,608.23	5,039.43	5,375.63	5,633.00	5,832.17	6,017.13
900	2,717.73	4,281.07	5,045.53	5,545.87	5,912.80	6,196.67	6,436.83	6,643.63
1,000	2,922.33	4,636.13	5,480.40	6,023.17	6,428.70	6,743.83	7,021.00	7,240.17

ตารางที่ ข.2.6 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 6 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	538.47	759.90	843.43	895.10	933.73	960.70	992.43	1,012.07
200	898.13	1,331.90	1,500.23	1,610.73	1,688.73	1,753.73	1,805.47	1,846.00
300	1,192.10	1,835.30	2,098.17	2,258.70	2,375.57	2,474.73	2,556.50	2,616.20
400	1,459.37	2,284.83	2,642.33	2,862.93	3,022.50	3,144.50	3,255.40	3,344.70
500	1,704.53	2,707.13	3,142.50	3,424.70	3,633.50	3,789.60	3,920.40	4,029.23
600	1,941.33	3,102.33	3,629.97	3,975.97	4,205.10	4,410.60	4,568.57	4,699.33
700	2,164.20	3,478.40	4,093.00	4,464.67	4,753.60	4,987.83	5,185.60	5,342.17
800	2,379.27	3,837.67	4,540.23	4,973.10	5,306.33	5,566.73	5,777.27	5,962.97
900	2,591.73	4,176.60	4,953.43	5,460.87	5,838.00	6,113.57	6,361.83	6,577.47
1,000	2,788.73	4,510.43	5,358.50	5,923.20	6,337.87	6,653.73	6,929.23	7,148.40

ตารางที่ ข.2.7 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 7 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	542.37	767.10	849.30	900.90	940.27	970.13	999.63	1,017.80
200	898.93	1,332.57	1,508.67	1,621.50	1,700.10	1,760.00	1,812.93	1,851.40
300	1,184.13	1,837.07	2,095.03	2,262.70	2,383.10	2,483.07	2,562.00	2,623.60
400	1,439.60	2,281.93	2,641.93	2,863.53	3,021.83	3,143.07	3,262.30	3,351.27
500	1,669.63	2,696.70	3,129.37	3,421.77	3,629.17	3,788.17	3,918.67	4,034.40
600	1,895.53	3,076.03	3,613.93	3,963.17	4,193.27	4,400.30	4,558.77	4,692.33
700	2,106.37	3,451.50	4,077.27	4,445.73	4,743.03	4,973.70	5,165.60	5,327.00
800	2,306.50	3,790.30	4,505.57	4,951.00	5,283.07	5,562.00	5,760.90	5,952.50
900	2,505.03	4,121.00	4,920.27	5,426.00	5,807.10	6,086.57	6,343.60	6,547.07
1,000	2,696.27	4,443.53	5,311.00	5,878.70	6,300.70	6,620.90	6,897.53	7,126.10

ตารางที่ ข.2.8 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 8 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	547.17	768.47	853.10	905.03	943.50	976.20	1,003.57	1,024.17
200	902.17	1,341.57	1,517.00	1,627.37	1,711.20	1,773.83	1,820.53	1,863.00
300	1,184.27	1,842.23	2,111.40	2,272.17	2,394.87	2,489.33	2,568.43	2,631.57
400	1,428.13	2,287.47	2,649.30	2,875.80	3,030.83	3,162.13	3,273.37	3,364.23
500	1,656.97	2,698.10	3,139.53	3,427.97	3,646.13	3,796.87	3,928.33	4,042.83
600	1,868.30	3,075.33	3,619.50	3,966.20	4,206.70	4,410.07	4,582.37	4,709.37
700	2,069.17	3,440.20	4,075.07	4,458.00	4,747.83	4,981.27	5,176.47	5,330.27
800	2,261.20	3,781.37	4,506.27	4,948.67	5,290.90	5,556.00	5,763.47	5,958.30
900	2,444.10	4,101.53	4,902.63	5,412.47	5,806.60	6,092.37	6,340.03	6,552.30
1,000	2,629.93	4,412.40	5,305.27	5,869.67	6,294.37	6,624.30	6,891.17	7,119.83

ตารางที่ ข.2.9 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 9 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	555.93	779.70	864.80	913.37	954.47	984.67	1,012.73	1,032.93
200	905.37	1,356.20	1,526.47	1,636.07	1,718.30	1,782.40	1,829.37	1,876.47
300	1,184.80	1,854.60	2,120.53	2,286.83	2,404.70	2,503.30	2,589.13	2,654.80
400	1,421.23	2,300.50	2,663.87	2,890.07	3,050.37	3,179.73	3,289.00	3,380.70
500	1,650.37	2,704.07	3,153.03	3,444.97	3,662.57	3,814.60	3,950.10	4,060.27
600	1,854.00	3,079.63	3,634.80	3,988.77	4,222.13	4,428.70	4,594.27	4,727.87
700	2,041.40	3,438.13	4,084.47	4,472.17	4,769.77	5,002.07	5,195.93	5,362.57
800	2,228.43	3,777.07	4,512.63	4,962.03	5,306.37	5,576.57	5,787.63	5,982.30
900	2,406.93	4,096.87	4,902.93	5,425.37	5,820.83	6,118.63	6,371.90	6,577.50
1,000	2,581.20	4,407.87	5,305.07	5,886.90	6,315.60	6,634.63	6,914.33	7,151.70

ตารางที่ ข.2.10 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 10 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	558.27	786.47	868.43	920.17	964.10	991.87	1,017.43	1,037.93
200	913.13	1,365.40	1,539.10	1,653.37	1,733.00	1,795.13	1,845.20	1,883.37
300	1,189.77	1,869.60	2,138.17	2,301.30	2,419.37	2,518.07	2,601.40	2,665.00
400	1,426.17	2,314.77	2,679.67	2,903.40	3,066.90	3,196.27	3,312.63	3,393.87
500	1,646.73	2,719.50	3,175.70	3,473.13	3,683.57	3,845.70	3,982.50	4,094.30
600	1,848.37	3,098.43	3,651.57	4,016.37	4,253.43	4,456.40	4,625.47	4,764.43
700	2,031.13	3,459.20	4,100.17	4,496.37	4,795.33	5,031.13	5,225.33	5,379.77
800	2,206.80	3,788.70	4,527.97	4,986.17	5,332.90	5,601.93	5,819.93	6,004.23
900	2,377.97	4,101.90	4,923.97	5,462.10	5,841.60	6,141.53	6,397.57	6,602.97
1,000	2,551.47	4,405.43	5,324.63	5,899.83	6,333.33	6,658.57	6,942.20	7,176.80

ตารางที่ ข.2.11 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 11 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	563.90	792.67	878.13	929.97	964.83	998.60	1,029.87	1,050.03
200	920.27	1,371.63	1,551.90	1,665.93	1,747.20	1,808.70	1,855.40	1,901.33
300	1,200.03	1,884.63	2,157.23	2,316.83	2,445.33	2,534.23	2,614.53	2,682.07
400	1,432.17	2,328.07	2,703.03	2,926.20	3,092.63	3,220.27	3,326.77	3,425.20
500	1,647.57	2,736.07	3,194.67	3,492.47	3,711.47	3,858.93	3,995.80	4,110.37
600	1,844.07	3,102.20	3,679.10	4,022.07	4,271.37	4,486.70	4,642.17	4,787.20
700	2,029.10	3,479.17	4,127.37	4,512.97	4,815.93	5,059.23	5,255.07	5,418.17
800	2,200.10	3,806.53	4,554.83	5,015.63	5,367.53	5,626.30	5,852.37	6,046.40
900	2,365.93	4,114.17	4,954.03	5,487.80	5,881.83	6,162.60	6,435.57	6,652.63
1,000	2,527.70	4,418.67	5,340.47	5,930.60	6,368.77	6,697.83	6,974.07	7,213.23

ตารางที่ ข.2.12 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 12 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	568.90	793.93	881.20	933.37	973.40	1,006.07	1,031.40	1,054.23
200	929.40	1,383.53	1,557.83	1,675.80	1,754.97	1,823.67	1,870.50	1,909.20
300	1,204.37	1,898.63	2,171.80	2,341.00	2,460.23	2,555.70	2,641.27	2,702.63
400	1,440.60	2,347.77	2,728.83	2,951.90	3,112.87	3,233.30	3,350.57	3,442.73
500	1,652.63	2,752.57	3,219.47	3,514.93	3,731.97	3,894.00	4,017.83	4,134.47
600	1,849.03	3,137.30	3,704.67	4,072.03	4,298.70	4,516.13	4,678.37	4,821.10
700	2,023.20	3,496.27	4,154.00	4,555.03	4,846.37	5,088.67	5,288.17	5,459.97
800	2,188.77	3,831.57	4,586.37	5,042.77	5,392.67	5,670.63	5,886.87	6,071.03
900	2,355.60	4,135.83	4,985.30	5,522.47	5,923.03	6,211.27	6,467.33	6,685.87
1,000	2,514.63	4,438.47	5,363.93	5,963.93	6,406.77	6,741.53	7,013.47	7,249.40

ตารางที่ ข.2.13 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 13 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	571.00	800.17	889.57	937.77	979.70	1,009.67	1,036.50	1,056.10
200	937.97	1,390.87	1,576.67	1,687.67	1,772.63	1,829.70	1,878.53	1,920.80
300	1,212.83	1,917.50	2,196.03	2,348.67	2,481.87	2,570.37	2,653.43	2,723.00
400	1,446.33	2,361.13	2,741.23	2,965.80	3,138.77	3,270.43	3,375.30	3,464.30
500	1,658.17	2,768.43	3,236.73	3,533.73	3,749.37	3,911.57	4,051.63	4,159.83
600	1,852.67	3,157.53	3,735.77	4,089.70	4,332.27	4,546.23	4,704.70	4,854.83
700	2,025.07	3,515.00	4,182.50	4,578.23	4,886.57	5,117.27	5,323.07	5,487.40
800	2,191.83	3,843.73	4,617.50	5,073.23	5,434.13	5,711.83	5,919.63	6,109.87
900	2,347.60	4,153.03	5,012.77	5,551.90	5,955.17	6,239.07	6,504.07	6,735.53
1,000	2,502.53	4,467.93	5,403.00	5,996.37	6,451.70	6,785.50	7,065.67	7,293.87

ตารางที่ ข.2.14 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 14 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	582.90	812.63	894.97	950.13	985.73	1,020.70	1,048.27	1,066.63
200	947.27	1,405.27	1,586.97	1,703.17	1,781.77	1,842.60	1,898.60	1,936.17
300	1,223.30	1,925.43	2,193.40	2,374.17	2,485.80	2,591.27	2,664.23	2,738.30
400	1,457.87	2,384.10	2,759.50	2,988.47	3,153.13	3,281.00	3,395.23	3,482.07
500	1,666.97	2,797.30	3,262.07	3,564.13	3,782.23	3,947.40	4,076.13	4,190.53
600	1,859.87	3,179.07	3,758.63	4,119.13	4,347.40	4,571.47	4,725.30	4,880.97
700	2,032.10	3,543.23	4,222.63	4,610.47	4,920.03	5,153.93	5,348.77	5,520.27
800	2,192.17	3,875.77	4,646.63	5,121.87	5,466.03	5,749.27	5,966.13	6,147.93
900	2,350.23	4,188.30	5,042.83	5,585.07	5,983.60	6,282.40	6,552.37	6,769.03
1,000	2,501.83	4,485.97	5,436.33	6,044.60	6,488.20	6,824.47	7,101.97	7,346.73

ตารางที่ ข.2.15 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 15 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	581.90	816.30	897.63	948.67	995.50	1,020.67	1,050.40	1,071.77
200	953.27	1,417.90	1,593.00	1,710.27	1,791.17	1,851.43	1,906.13	1,945.97
300	1,232.77	1,943.10	2,218.67	2,382.47	2,504.10	2,605.33	2,696.27	2,753.23
400	1,467.27	2,398.37	2,768.30	3,010.47	3,166.20	3,305.77	3,422.57	3,520.17
500	1,680.50	2,815.53	3,280.30	3,589.63	3,804.07	3,965.77	4,114.60	4,222.17
600	1,871.73	3,204.27	3,789.77	4,151.77	4,392.90	4,606.60	4,765.13	4,896.37
700	2,037.33	3,567.23	4,245.70	4,643.37	4,951.37	5,186.87	5,387.77	5,551.60
800	2,190.40	3,898.13	4,668.70	5,145.13	5,496.43	5,779.47	5,995.83	6,190.77
900	2,353.00	4,209.10	5,085.43	5,633.30	6,033.57	6,333.87	6,591.07	6,800.53
1,000	2,500.63	4,513.70	5,483.93	6,082.13	6,531.57	6,851.47	7,156.57	7,381.77

ตารางที่ ข.2.16 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 16 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	588.43	819.40	907.10	958.10	997.63	1,029.57	1,060.77	1,081.43
200	963.20	1,422.63	1,607.13	1,722.23	1,804.57	1,867.23	1,912.53	1,958.27
300	1,244.37	1,953.87	2,232.93	2,400.07	2,527.63	2,621.30	2,707.60	2,765.57
400	1,475.40	2,423.03	2,798.70	3,039.20	3,200.73	3,330.33	3,439.67	3,538.47
500	1,688.30	2,841.93	3,308.83	3,620.13	3,838.57	3,991.23	4,124.03	4,241.30
600	1,879.73	3,218.13	3,802.50	4,168.57	4,417.80	4,621.40	4,797.03	4,928.80
700	2,039.30	3,588.90	4,272.33	4,667.43	4,976.97	5,219.57	5,424.37	5,585.27
800	2,202.60	3,922.27	4,718.53	5,189.50	5,540.10	5,819.70	6,035.30	6,235.00
900	2,358.10	4,242.47	5,118.13	5,657.13	6,071.57	6,378.33	6,635.33	6,847.97
1,000	2,500.00	4,545.20	5,522.93	6,115.43	6,572.83	6,917.60	7,198.90	7,431.57

ตารางที่ ข.2.17 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 17 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	591.87	833.53	911.57	965.93	1,003.07	1,038.13	1,066.77	1,089.40
200	970.93	1,440.67	1,621.87	1,734.60	1,821.97	1,879.07	1,928.43	1,969.90
300	1,249.97	1,968.63	2,247.07	2,418.93	2,535.73	2,638.17	2,716.40	2,781.47
400	1,488.90	2,439.20	2,817.03	3,045.90	3,215.30	3,344.73	3,458.10	3,547.93
500	1,699.27	2,859.03	3,324.93	3,633.13	3,853.03	4,016.47	4,159.80	4,271.37
600	1,891.27	3,250.83	3,833.40	4,208.13	4,437.50	4,670.47	4,827.63	4,967.17
700	2,053.83	3,626.37	4,297.17	4,712.07	5,012.93	5,257.73	5,463.33	5,627.63
800	2,213.80	3,961.13	4,752.20	5,214.67	5,576.57	5,865.03	6,077.63	6,266.63
900	2,358.17	4,267.47	5,159.73	5,710.50	6,114.23	6,409.90	6,667.87	6,887.63
1,000	2,503.70	4,573.83	5,552.93	6,155.83	6,614.43	6,950.13	7,244.67	7,480.03

ตารางที่ ข.2.18 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 18 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	597.33	831.93	916.07	969.30	1,010.00	1,038.90	1,069.57	1,087.17
200	981.43	1,456.10	1,629.77	1,745.83	1,822.90	1,892.13	1,937.47	1,981.57
300	1,260.87	1,984.10	2,260.47	2,431.57	2,551.07	2,654.70	2,745.40	2,797.90
400	1,495.60	2,456.37	2,838.70	3,074.23	3,234.47	3,367.50	3,476.53	3,568.40
500	1,714.10	2,876.90	3,354.10	3,664.20	3,880.00	4,041.37	4,176.23	4,286.00
600	1,900.43	3,277.37	3,859.67	4,234.20	4,473.53	4,690.63	4,851.57	4,991.33
700	2,064.73	3,646.00	4,329.53	4,734.23	5,041.00	5,289.03	5,497.23	5,656.13
800	2,217.63	3,987.63	4,781.13	5,247.57	5,603.20	5,889.43	6,101.47	6,302.47
900	2,366.53	4,306.23	5,172.83	5,747.47	6,153.80	6,458.70	6,709.83	6,936.27
1,000	2,510.50	4,609.10	5,591.67	6,205.00	6,661.23	6,994.13	7,290.93	7,536.40

ตารางที่ ข.2.19 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 19 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	603.97	832.77	919.27	977.20	1,014.63	1,042.47	1,072.63	1,090.07
200	987.73	1,457.60	1,637.67	1,753.47	1,838.80	1,900.90	1,956.37	1,992.30
300	1,271.13	1,999.43	2,271.33	2,436.47	2,574.37	2,666.43	2,739.87	2,814.87
400	1,513.13	2,476.00	2,862.43	3,098.87	3,264.83	3,388.90	3,506.60	3,581.47
500	1,722.20	2,890.10	3,376.20	3,682.93	3,895.90	4,066.13	4,196.90	4,316.80
600	1,909.63	3,288.07	3,885.20	4,263.87	4,500.43	4,722.43	4,879.17	5,020.37
700	2,068.73	3,667.07	4,359.97	4,759.80	5,082.43	5,329.23	5,530.17	5,692.50
800	2,225.90	4,008.87	4,813.23	5,281.30	5,651.17	5,934.90	6,154.20	6,342.27
900	2,373.27	4,310.93	5,223.77	5,768.77	6,193.27	6,490.63	6,761.47	6,964.23
1,000	2,515.17	4,643.93	5,621.33	6,239.90	6,704.57	7,031.97	7,335.90	7,570.00

ตารางที่ ข.2.20 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 20 ตำแหน่ง

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	614.87	843.60	930.53	984.27	1,024.53	1,052.13	1,082.23	1,099.97
200	1,002.73	1,473.60	1,648.37	1,769.03	1,851.47	1,912.40	1,964.33	2,002.17
300	1,284.30	2,015.37	2,297.77	2,464.40	2,585.70	2,683.57	2,764.07	2,833.47
400	1,524.90	2,492.40	2,877.17	3,111.37	3,278.53	3,409.10	3,527.17	3,612.77
500	1,732.80	2,920.53	3,402.63	3,721.87	3,928.87	4,098.83	4,238.73	4,347.17
600	1,927.63	3,321.73	3,910.47	4,297.77	4,537.30	4,753.47	4,915.47	5,060.73
700	2,082.80	3,708.40	4,389.27	4,801.30	5,104.87	5,346.33	5,556.10	5,716.30
800	2,238.07	4,035.57	4,843.30	5,324.17	5,688.70	5,965.90	6,184.00	6,378.87
900	2,383.40	4,349.10	5,246.53	5,820.93	6,223.27	6,534.33	6,791.33	7,009.67
1,000	2,527.80	4,669.23	5,660.60	6,288.93	6,727.70	7,081.77	7,372.73	7,618.00

ตารางที่ ข.2.21 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้ามโดยใช้สมการที่ 4.3
คำนวณตำแหน่งที่ใช้ข้าม

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	539.60	759.33	838.67	890.60	931.93	958.27	992.43	1,012.07
200	898.13	1,331.90	1,501.87	1,613.70	1,688.73	1,753.73	1,805.47	1,846.00
300	1,184.13	1,835.30	2,098.17	2,258.70	2,375.57	2,474.73	2,556.50	2,616.20
400	1,421.23	2,281.93	2,642.33	2,862.93	3,022.50	3,144.50	3,255.40	3,344.70
500	1,646.73	2,696.70	3,129.37	3,424.70	3,633.50	3,789.60	3,920.40	4,029.23
600	1,844.07	3,075.33	3,613.93	3,963.17	4,193.27	4,400.30	4,558.77	4,692.33
700	2,023.20	3,440.20	4,075.07	4,445.73	4,743.03	4,973.70	5,165.60	5,327.00
800	2,191.83	3,777.07	4,506.27	4,951.00	5,283.07	5,562.00	5,760.90	5,952.50
900	2,350.23	4,101.90	4,902.63	5,412.47	5,807.10	6,086.57	6,343.60	6,547.07
1,000	2,500.63	4,405.43	5,305.07	5,869.67	6,294.37	6,620.90	6,897.53	7,126.10

ข.3 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบโดยใช้การค้นหาแบบประมาณค่าในช่วง (ค่าเฉลี่ยจากการทดลอง
30 ครั้ง ของการทดลองครั้งแรก)

ตารางที่ ข.3.1 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส

m\ñ	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	464.13	563.93	600.67	624.47	629.40	638.77	654.53	658.40
200	826.60	1,038.60	1,115.50	1,164.87	1,186.60	1,220.27	1,235.30	1,249.73
300	1,120.00	1,484.40	1,592.27	1,665.93	1,701.67	1,756.87	1,788.53	1,798.60
400	1,365.67	1,878.90	2,057.20	2,146.73	2,225.00	2,262.53	2,313.13	2,349.27
500	1,599.60	2,251.07	2,471.40	2,625.00	2,688.27	2,749.87	2,811.97	2,863.03
600	1,811.67	2,606.53	2,893.57	3,072.47	3,151.80	3,261.70	3,315.03	3,388.00
700	2,008.27	2,954.47	3,286.20	3,463.83	3,625.80	3,703.40	3,803.07	3,875.20
800	2,173.43	3,278.40	3,687.67	3,901.53	4,069.93	4,181.67	4,267.93	4,331.20
900	2,355.00	3,589.73	4,073.90	4,299.20	4,493.20	4,619.27	4,759.67	4,828.87
1,000	2,508.03	3,881.40	4,386.47	4,706.97	4,916.73	5,071.73	5,199.30	5,303.13

ตารางที่ ข.3.2 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีสวีเอสโดยใช้การข้าม 2 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	463.23	559.33	600.03	618.27	626.67	635.33	649.67	653.33
200	804.80	1,034.23	1,112.63	1,147.30	1,191.87	1,209.90	1,213.40	1,244.43
300	1,087.73	1,457.23	1,570.93	1,646.47	1,703.40	1,735.17	1,772.70	1,794.20
400	1,334.87	1,857.40	2,038.23	2,130.73	2,193.97	2,249.20	2,288.13	2,343.33
500	1,562.53	2,216.50	2,459.30	2,575.87	2,669.47	2,740.90	2,817.47	2,843.40
600	1,750.57	2,595.80	2,858.67	3,037.10	3,131.60	3,220.70	3,285.53	3,344.23
700	1,940.57	2,906.47	3,251.50	3,441.83	3,577.20	3,685.00	3,765.00	3,825.47
800	2,098.87	3,228.47	3,624.03	3,853.30	4,023.23	4,131.80	4,218.73	4,309.43
900	2,262.40	3,538.93	3,987.80	4,244.77	4,448.63	4,590.40	4,672.30	4,793.67
1,000	2,403.73	3,813.57	4,338.57	4,653.87	4,849.93	5,013.47	5,115.57	5,237.57

ตารางที่ ข.3.3 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีสวีเอสโดยใช้การข้าม 3 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	458.93	555.80	600.40	621.00	629.80	636.40	653.60	655.80
200	800.83	1,036.20	1,110.53	1,150.27	1,185.87	1,207.20	1,224.40	1,242.00
300	1,090.70	1,459.67	1,571.27	1,651.47	1,701.27	1,738.57	1,769.87	1,794.13
400	1,341.33	1,857.00	2,036.90	2,134.40	2,189.67	2,255.73	2,293.20	2,333.13
500	1,568.00	2,224.50	2,464.47	2,586.10	2,679.30	2,745.00	2,808.07	2,842.97
600	1,768.10	2,587.80	2,862.80	3,030.27	3,145.27	3,211.53	3,281.20	3,338.47
700	1,962.80	2,910.53	3,245.20	3,431.33	3,577.57	3,674.93	3,773.27	3,837.00
800	2,123.73	3,236.87	3,626.07	3,855.03	4,020.93	4,143.07	4,233.00	4,312.40
900	2,296.10	3,531.03	3,989.27	4,258.47	4,454.07	4,589.40	4,684.53	4,780.50
1,000	2,443.47	3,832.93	4,345.73	4,655.27	4,850.13	5,008.17	5,120.67	5,224.87

ตารางที่ ข.3.4 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีสวีเอสโดยใช้การข้าม 4 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	461.00	562.20	600.87	614.13	627.73	634.73	649.93	650.20
200	806.43	1,034.13	1,111.33	1,148.53	1,175.60	1,207.73	1,223.00	1,245.13
300	1,093.83	1,463.80	1,578.73	1,653.87	1,702.93	1,736.50	1,782.47	1,790.07
400	1,343.93	1,857.87	2,036.23	2,129.67	2,196.20	2,256.67	2,293.40	2,336.27
500	1,577.20	2,228.37	2,465.13	2,586.97	2,678.70	2,739.20	2,806.20	2,851.10
600	1,785.87	2,591.83	2,860.33	3,031.07	3,134.67	3,220.73	3,282.73	3,348.97
700	1,977.00	2,919.67	3,244.40	3,445.90	3,585.63	3,693.67	3,759.53	3,824.53
800	2,146.33	3,243.50	3,632.37	3,858.33	4,026.40	4,143.87	4,238.47	4,324.20
900	2,317.30	3,554.73	3,999.77	4,252.20	4,465.60	4,602.00	4,683.40	4,785.43
1,000	2,467.67	3,845.03	4,360.97	4,662.00	4,849.27	5,017.83	5,112.47	5,244.07

ตารางที่ ข.3.5 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 5 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	460.93	554.60	601.33	616.60	628.67	633.73	651.60	649.47
200	803.87	1,030.13	1,106.60	1,147.93	1,188.60	1,209.33	1,219.87	1,246.53
300	1,096.87	1,457.87	1,579.47	1,653.33	1,701.33	1,742.50	1,782.27	1,796.67
400	1,349.33	1,858.13	2,035.90	2,131.87	2,203.53	2,256.87	2,300.20	2,336.47
500	1,579.47	2,234.47	2,472.40	2,577.17	2,672.03	2,756.00	2,811.73	2,854.43
600	1,782.70	2,601.60	2,868.47	3,030.93	3,137.60	3,221.87	3,289.93	3,361.23
700	1,983.87	2,922.60	3,260.40	3,433.73	3,601.70	3,686.00	3,767.33	3,838.73
800	2,160.00	3,246.40	3,635.53	3,870.67	4,034.27	4,153.60	4,244.60	4,312.40
900	2,337.43	3,552.93	4,008.13	4,254.93	4,460.47	4,602.33	4,693.67	4,777.03
1,000	2,488.73	3,839.00	4,356.33	4,664.53	4,841.87	5,010.63	5,137.87	5,244.93

ตารางที่ ข.3.6 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 6 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	460.67	559.20	598.07	615.53	631.40	637.33	650.33	654.00
200	804.97	1,031.40	1,111.40	1,147.00	1,183.40	1,207.73	1,227.40	1,241.20
300	1,095.33	1,457.87	1,583.33	1,662.13	1,697.33	1,745.43	1,786.47	1,804.73
400	1,347.53	1,863.73	2,036.37	2,142.20	2,201.33	2,254.40	2,291.07	2,339.80
500	1,582.60	2,232.83	2,467.20	2,588.90	2,678.37	2,754.00	2,817.53	2,857.70
600	1,786.93	2,604.80	2,869.87	3,039.53	3,138.40	3,236.60	3,286.47	3,343.57
700	1,991.97	2,931.67	3,271.67	3,430.27	3,588.83	3,694.67	3,775.00	3,836.53
800	2,166.37	3,247.47	3,641.00	3,862.17	4,029.67	4,149.80	4,245.47	4,327.33
900	2,340.77	3,558.00	4,010.40	4,257.87	4,467.67	4,609.07	4,693.47	4,788.10
1,000	2,497.63	3,849.20	4,362.67	4,665.13	4,862.07	5,028.23	5,129.80	5,258.93

ตารางที่ ข.3.7 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 7 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	462.80	557.60	601.00	614.80	626.93	635.60	651.33	652.73
200	802.40	1,032.27	1,104.07	1,147.73	1,185.13	1,207.67	1,226.07	1,242.33
300	1,102.00	1,459.27	1,584.00	1,657.73	1,700.13	1,737.50	1,783.60	1,798.73
400	1,354.80	1,864.40	2,035.43	2,130.33	2,202.60	2,261.53	2,300.93	2,338.60
500	1,581.47	2,232.53	2,459.67	2,579.43	2,678.70	2,754.73	2,810.60	2,856.63
600	1,786.77	2,592.80	2,871.93	3,036.53	3,138.00	3,227.20	3,287.00	3,349.37
700	1,996.87	2,933.47	3,256.47	3,438.47	3,602.50	3,700.40	3,771.33	3,839.27
800	2,170.63	3,261.60	3,632.80	3,858.37	4,031.47	4,149.40	4,244.60	4,324.67
900	2,352.20	3,560.87	4,012.47	4,256.93	4,464.27	4,621.67	4,689.60	4,804.23
1,000	2,507.47	3,840.80	4,364.00	4,675.87	4,849.27	5,039.97	5,133.73	5,254.13

ตารางที่ ข.3.8 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 8 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	463.80	553.93	601.33	620.60	631.87	635.80	657.33	654.67
200	807.60	1,036.80	1,114.53	1,149.13	1,176.93	1,204.00	1,224.60	1,243.20
300	1,101.00	1,461.67	1,580.73	1,661.73	1,696.93	1,740.70	1,781.87	1,800.60
400	1,356.67	1,862.80	2,036.17	2,141.87	2,210.60	2,253.13	2,295.53	2,336.27
500	1,579.77	2,236.33	2,462.07	2,587.50	2,681.10	2,757.00	2,819.20	2,855.63
600	1,795.23	2,606.13	2,876.27	3,031.73	3,135.80	3,225.87	3,290.67	3,351.90
700	1,993.00	2,938.33	3,262.47	3,446.27	3,590.03	3,703.07	3,776.87	3,841.67
800	2,171.43	3,254.67	3,640.00	3,862.80	4,027.13	4,151.40	4,248.67	4,328.87
900	2,352.77	3,575.27	4,019.47	4,253.33	4,471.13	4,602.73	4,688.40	4,785.70
1,000	2,515.50	3,857.47	4,370.33	4,675.07	4,854.13	5,033.70	5,132.73	5,248.47

ตารางที่ ข.3.9 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 9 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	461.73	555.47	600.73	616.73	627.53	633.67	651.07	654.73
200	808.17	1,042.40	1,113.93	1,151.67	1,181.87	1,210.73	1,226.73	1,238.93
300	1,100.03	1,464.13	1,583.20	1,651.93	1,698.80	1,739.83	1,781.07	1,803.73
400	1,355.13	1,870.20	2,033.17	2,141.73	2,207.60	2,257.93	2,287.27	2,334.20
500	1,584.60	2,240.47	2,473.93	2,593.37	2,676.30	2,758.93	2,811.40	2,861.90
600	1,792.20	2,605.67	2,875.13	3,047.07	3,146.73	3,227.07	3,281.07	3,358.57
700	1,998.07	2,930.00	3,262.47	3,433.73	3,592.77	3,705.20	3,781.13	3,838.07
800	2,175.93	3,258.00	3,646.87	3,867.60	4,042.67	4,158.33	4,238.13	4,323.53
900	2,348.77	3,576.27	4,002.60	4,264.13	4,479.07	4,603.13	4,695.93	4,786.43
1,000	2,506.60	3,852.87	4,376.33	4,672.73	4,872.53	5,027.23	5,140.47	5,252.67

ตารางที่ ข.3.10 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 10 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	463.73	560.47	603.87	619.27	626.67	637.60	647.93	655.47
200	805.93	1,033.33	1,112.80	1,147.27	1,184.33	1,209.40	1,222.07	1,247.67
300	1,099.93	1,465.00	1,583.73	1,649.60	1,695.00	1,739.43	1,776.67	1,795.87
400	1,354.80	1,859.40	2,036.90	2,139.33	2,207.73	2,256.80	2,296.13	2,340.13
500	1,585.27	2,244.00	2,476.00	2,586.77	2,687.10	2,757.67	2,817.73	2,866.90
600	1,793.73	2,606.67	2,880.67	3,033.67	3,144.87	3,231.87	3,289.93	3,372.30
700	1,996.60	2,931.93	3,266.53	3,434.67	3,595.50	3,699.53	3,788.07	3,847.80
800	2,174.33	3,255.87	3,647.73	3,873.07	4,037.13	4,165.00	4,244.00	4,325.93
900	2,348.93	3,572.47	4,023.67	4,266.20	4,470.27	4,615.00	4,690.40	4,802.43
1,000	2,510.93	3,857.33	4,377.07	4,684.27	4,854.73	5,032.43	5,153.53	5,259.47

ตารางที่ ข.3.11 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 11 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	465.80	558.60	599.47	618.33	630.13	634.00	654.07	655.07
200	803.63	1,035.13	1,108.47	1,148.27	1,183.27	1,207.67	1,224.87	1,246.80
300	1,105.10	1,467.87	1,589.93	1,659.53	1,701.93	1,744.63	1,777.80	1,797.13
400	1,357.87	1,859.53	2,033.77	2,144.27	2,213.13	2,254.33	2,298.40	2,339.13
500	1,585.67	2,246.00	2,466.53	2,595.90	2,682.70	2,764.87	2,808.73	2,861.57
600	1,795.47	2,608.00	2,877.87	3,046.80	3,146.53	3,237.73	3,284.87	3,358.70
700	1,996.07	2,939.13	3,268.47	3,430.53	3,588.63	3,711.93	3,783.13	3,847.20
800	2,174.93	3,252.47	3,637.80	3,873.33	4,039.93	4,160.93	4,237.60	4,321.87
900	2,357.10	3,581.53	4,012.80	4,250.33	4,473.87	4,612.67	4,699.67	4,796.43
1,000	2,511.07	3,857.67	4,365.13	4,682.93	4,864.80	5,025.57	5,151.93	5,254.40

ตารางที่ ข.3.12 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 12 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	465.40	555.53	600.80	615.60	630.13	635.80	651.07	655.93
200	807.07	1,032.87	1,113.33	1,148.93	1,184.80	1,203.13	1,228.20	1,241.87
300	1,099.73	1,464.07	1,588.73	1,657.00	1,697.20	1,738.17	1,783.33	1,801.73
400	1,352.80	1,867.87	2,036.43	2,149.80	2,208.73	2,258.00	2,298.80	2,340.73
500	1,590.00	2,240.33	2,479.53	2,588.57	2,688.90	2,755.73	2,817.40	2,855.83
600	1,801.00	2,613.20	2,879.40	3,044.20	3,144.73	3,229.67	3,287.87	3,352.10
700	1,999.90	2,943.80	3,269.00	3,447.60	3,592.10	3,704.40	3,778.60	3,844.33
800	2,171.80	3,255.73	3,644.93	3,865.40	4,045.73	4,161.40	4,255.47	4,321.20
900	2,349.70	3,575.73	4,014.07	4,272.40	4,482.20	4,627.73	4,697.53	4,801.63
1,000	2,515.80	3,867.80	4,377.13	4,681.33	4,871.60	5,042.63	5,137.20	5,265.47

ตารางที่ ข.3.13 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 13 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	466.47	559.20	596.20	617.67	634.07	636.00	650.87	651.40
200	807.47	1,037.47	1,106.80	1,149.73	1,188.67	1,208.33	1,228.60	1,238.87
300	1,102.33	1,461.80	1,589.07	1,661.47	1,699.93	1,739.50	1,779.67	1,798.53
400	1,352.40	1,872.20	2,032.70	2,140.73	2,203.07	2,257.20	2,294.47	2,334.73
500	1,586.40	2,252.27	2,481.13	2,600.37	2,691.50	2,753.80	2,815.53	2,868.83
600	1,792.43	2,617.53	2,885.73	3,055.80	3,149.07	3,237.53	3,298.73	3,367.63
700	1,998.07	2,939.53	3,262.87	3,447.67	3,595.57	3,700.80	3,780.07	3,847.07
800	2,171.80	3,256.40	3,640.80	3,870.93	4,051.20	4,155.40	4,243.67	4,333.33
900	2,343.03	3,582.37	4,028.20	4,266.47	4,477.00	4,616.87	4,701.80	4,800.57
1,000	2,512.93	3,858.53	4,387.93	4,691.47	4,870.67	5,027.50	5,133.07	5,252.40

ตารางที่ ข.3.14 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 14 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	467.20	556.67	600.33	615.07	629.33	638.07	650.00	654.13
200	806.60	1,037.00	1,107.00	1,146.27	1,186.60	1,201.33	1,224.93	1,237.47
300	1,105.07	1,462.53	1,589.87	1,656.53	1,705.27	1,738.10	1,786.53	1,804.47
400	1,355.20	1,868.93	2,044.43	2,143.07	2,210.13	2,266.07	2,300.40	2,344.13
500	1,587.67	2,243.47	2,470.93	2,593.77	2,686.77	2,752.93	2,812.47	2,858.30
600	1,799.33	2,615.73	2,886.07	3,050.87	3,144.80	3,235.60	3,288.67	3,356.37
700	2,002.47	2,941.07	3,265.27	3,452.00	3,603.30	3,702.33	3,794.93	3,841.80
800	2,170.30	3,265.80	3,651.53	3,872.30	4,041.60	4,160.20	4,250.47	4,326.93
900	2,355.27	3,576.13	4,017.87	4,271.47	4,470.07	4,627.80	4,698.00	4,806.43
1,000	2,506.77	3,857.20	4,380.40	4,686.93	4,865.87	5,044.30	5,146.27	5,263.20

ตารางที่ ข.3.15 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 15 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	465.47	559.53	604.87	617.27	630.07	636.40	649.53	653.60
200	807.20	1,037.67	1,116.13	1,146.67	1,188.07	1,212.87	1,224.53	1,242.40
300	1,104.67	1,459.47	1,588.27	1,664.60	1,707.87	1,744.57	1,788.53	1,799.87
400	1,359.33	1,863.27	2,040.57	2,144.07	2,210.53	2,256.87	2,292.47	2,335.13
500	1,593.40	2,244.60	2,470.07	2,595.17	2,684.97	2,759.20	2,820.20	2,868.23
600	1,801.27	2,604.47	2,885.13	3,047.53	3,141.47	3,236.00	3,292.13	3,367.17
700	1,993.33	2,940.40	3,268.20	3,444.93	3,597.43	3,698.93	3,785.07	3,847.27
800	2,170.93	3,253.87	3,649.33	3,879.27	4,055.07	4,166.40	4,250.87	4,340.13
900	2,350.20	3,577.33	4,025.93	4,270.00	4,475.33	4,619.47	4,700.67	4,796.77
1,000	2,514.27	3,859.40	4,376.47	4,693.73	4,875.67	5,028.50	5,154.07	5,264.20

ตารางที่ ข.3.16 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 16 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	464.00	556.07	603.33	616.87	628.93	636.47	656.33	656.73
200	807.40	1,038.07	1,115.20	1,149.87	1,189.53	1,206.93	1,222.00	1,241.20
300	1,105.00	1,464.13	1,592.60	1,657.73	1,709.73	1,742.43	1,784.53	1,795.93
400	1,361.87	1,868.60	2,047.57	2,145.53	2,212.20	2,258.20	2,303.07	2,340.13
500	1,587.83	2,240.27	2,472.13	2,599.90	2,688.50	2,751.00	2,821.47	2,861.37
600	1,797.80	2,607.27	2,878.33	3,048.07	3,134.27	3,231.47	3,298.60	3,359.70
700	2,000.80	2,945.13	3,270.67	3,445.07	3,595.10	3,707.33	3,780.73	3,844.67
800	2,178.07	3,255.33	3,636.73	3,866.80	4,039.60	4,158.40	4,254.20	4,326.33
900	2,350.07	3,586.80	4,030.73	4,272.53	4,480.93	4,625.73	4,687.13	4,810.50
1,000	2,514.97	3,862.87	4,384.87	4,693.20	4,869.67	5,046.10	5,148.13	5,263.47

ตารางที่ ข.3.17 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 17 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	464.80	553.80	596.00	613.13	626.53	638.53	654.00	653.60
200	804.73	1,034.87	1,112.67	1,150.67	1,184.07	1,210.07	1,224.27	1,243.73
300	1,106.93	1,461.73	1,594.07	1,658.00	1,703.47	1,743.03	1,787.53	1,805.53
400	1,360.47	1,867.47	2,041.70	2,151.33	2,209.27	2,256.20	2,303.80	2,336.07
500	1,592.40	2,242.13	2,480.27	2,609.50	2,689.63	2,758.60	2,810.87	2,863.83
600	1,795.17	2,611.93	2,888.93	3,057.67	3,145.00	3,230.40	3,294.93	3,365.43
700	1,993.80	2,945.67	3,278.23	3,455.67	3,593.43	3,710.27	3,768.33	3,841.27
800	2,167.80	3,266.07	3,649.33	3,884.33	4,050.20	4,156.67	4,247.80	4,319.73
900	2,350.87	3,578.93	4,033.00	4,269.40	4,485.13	4,628.20	4,695.20	4,816.43
1,000	2,507.27	3,862.67	4,392.67	4,695.20	4,874.20	5,038.37	5,152.13	5,257.33

ตารางที่ ข.3.18 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 18 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	462.93	557.87	597.73	615.60	630.93	637.40	648.47	654.33
200	808.43	1,040.73	1,117.40	1,147.00	1,184.93	1,207.13	1,222.07	1,240.53
300	1,102.33	1,461.87	1,589.00	1,661.93	1,699.67	1,746.30	1,779.73	1,804.80
400	1,358.93	1,868.33	2,040.17	2,149.47	2,213.13	2,262.53	2,299.53	2,335.93
500	1,586.33	2,252.40	2,478.27	2,599.70	2,685.50	2,757.80	2,823.13	2,868.57
600	1,798.53	2,607.87	2,887.20	3,053.73	3,147.13	3,232.33	3,290.40	3,361.10
700	1,997.73	2,934.27	3,273.13	3,443.60	3,596.77	3,704.67	3,782.80	3,844.73
800	2,172.47	3,266.60	3,648.87	3,874.00	4,053.07	4,162.67	4,259.27	4,327.67
900	2,349.73	3,586.60	4,017.47	4,271.27	4,491.80	4,629.67	4,703.60	4,802.23
1,000	2,511.47	3,863.07	4,387.87	4,691.07	4,881.87	5,034.43	5,155.53	5,271.13

ตารางที่ ข.3.19 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอสโดยใช้การข้าม 19 ตำแหน่ง

m\n	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	465.80	556.27	600.60	619.67	634.93	635.40	649.93	655.33
200	803.93	1,034.67	1,117.67	1,152.60	1,183.47	1,209.07	1,226.00	1,244.73
300	1,105.93	1,461.40	1,585.73	1,659.80	1,711.27	1,748.63	1,783.93	1,808.80
400	1,360.13	1,874.93	2,041.43	2,146.07	2,205.93	2,262.13	2,295.93	2,337.07
500	1,592.87	2,245.20	2,489.13	2,598.43	2,688.77	2,755.20	2,819.33	2,869.23
600	1,802.40	2,613.27	2,877.73	3,049.20	3,152.93	3,234.93	3,287.67	3,360.50
700	1,998.93	2,944.20	3,273.07	3,444.20	3,607.10	3,696.47	3,790.67	3,842.67
800	2,174.03	3,257.67	3,643.80	3,872.23	4,045.80	4,166.80	4,254.40	4,331.20
900	2,351.27	3,588.47	4,023.47	4,270.93	4,483.53	4,628.67	4,703.73	4,796.70
1,000	2,509.20	3,874.27	4,392.80	4,692.73	4,884.67	5,047.10	5,161.80	5,266.00

ตารางที่ ข.3.20 จำนวนคำสั่งเปรียบเทียบของวิธีเอสวีเอส โดยใช้เวลา 20 ตำแหน่ง

m\k	1,000	4,000	7,000	10,000	13,000	16,000	19,000	22,000
100	465.40	556.67	605.40	616.80	629.93	637.20	651.40	657.33
200	805.93	1,034.60	1,113.07	1,151.20	1,187.67	1,209.13	1,225.87	1,243.93
300	1,103.00	1,464.33	1,589.13	1,654.47	1,704.60	1,739.50	1,783.80	1,798.00
400	1,358.27	1,868.40	2,032.77	2,142.40	2,208.20	2,261.13	2,298.20	2,340.47
500	1,590.80	2,248.40	2,483.47	2,600.37	2,692.90	2,764.53	2,818.47	2,865.90
600	1,798.93	2,612.67	2,884.67	3,045.40	3,143.40	3,231.53	3,287.33	3,366.03
700	2,003.67	2,936.40	3,280.33	3,455.87	3,596.23	3,710.27	3,785.47	3,843.67
800	2,174.20	3,265.27	3,649.13	3,887.07	4,057.73	4,171.73	4,254.13	4,339.40
900	2,351.07	3,588.60	4,041.00	4,277.40	4,484.67	4,629.87	4,703.40	4,806.43
1,000	2,513.20	3,862.40	4,386.47	4,693.33	4,874.13	5,039.37	5,157.13	5,268.20

ภาคผนวก ค.

ค่าสถิติที่ได้จากการทดสอบสมมติฐาน

เป็นค่าสถิติที่ได้จากการคำนวณของโปรแกรม Microsoft Excel 2003 โดยใช้ Data Analysis Tools เมนู t-Test:Pared Two Sample for Means เพื่อใช้ทดสอบสมมติฐาน ที่กล่าวไว้ในหัวข้อ 4.5.2.1

ตารางที่ ค ค่าสถิติที่ใช้ทดสอบความแตกต่างของค่าเฉลี่ยของสมมติฐาน 4.1 แล 4.2

		ทดสอบสมมติฐาน 4.1				ทดสอบสมมติฐาน 4.2		
m	n	t Stat	p(T<=t)	t Critical	H ₀	p(T<=t)	t Critical	H ₀
100	1,000	0.55776	0.581288	2.04523	ยอมรับ	0.290644	1.69913	ยอมรับ
100	4,000	0.48966	0.628057	2.04523	ยอมรับ	0.314029	1.69913	ยอมรับ
100	7,000	1.05498	0.300145	2.04523	ยอมรับ	0.150073	1.69913	ยอมรับ
100	1,000	0.4147	0.681415	2.04523	ยอมรับ	0.340707	1.69913	ยอมรับ
100	13,000	0.63565	0.52999	2.04523	ยอมรับ	0.264995	1.69913	ยอมรับ
100	16,000	0.06017	0.95243	2.04523	ยอมรับ	0.476215	1.69913	ยอมรับ
100	19,000	0.41881	0.678438	2.04523	ยอมรับ	0.339219	1.69913	ยอมรับ
100	22,000	-0.11978	0.905481	2.04523	ยอมรับ	0.45274	1.69913	ยอมรับ
200	1,000	5.08755	1.99E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
200	4,000	3.55122	0.001332	2.04523	ปฏิเสธ			
200	7,000	1.51186	0.141392	2.04523	ยอมรับ	0.070696	1.69913	ยอมรับ
200	1,000	2.74355	0.010314	2.04523	ปฏิเสธ			
200	13,000	0.60301	0.551187	2.04523	ยอมรับ	0.275593	1.69913	ยอมรับ
200	16,000	1.14054	0.263391	2.04523	ยอมรับ	0.131696	1.69913	ยอมรับ
200	19,000	0.64992	0.520862	2.04523	ยอมรับ	0.260431	1.69913	ยอมรับ
200	22,000	1.32537	0.195395	2.04523	ยอมรับ	0.097698	1.69913	ยอมรับ
300	1,000	6.38566	5.56E-07	2.04523	ปฏิเสธ			
300	4,000	3.55425	0.001321	2.04523	ปฏิเสธ			
300	7,000	1.12518	0.269739	2.04523	ยอมรับ	0.13487	1.69913	ยอมรับ
300	1,000	0.9056	0.372609	2.04523	ยอมรับ	0.186305	1.69913	ยอมรับ
300	13,000	0.34987	0.728968	2.04523	ยอมรับ	0.364484	1.69913	ยอมรับ
300	16,000	2.36208	0.025099	2.04523	ปฏิเสธ			
300	19,000	1.68112	0.103481	2.04523	ยอมรับ	0.051741	1.69913	ยอมรับ
300	22,000	1.26377	0.216377	2.04523	ยอมรับ	0.108189	1.69913	ยอมรับ
400	1,000	10.646	1.57E-11	2.04523	ปฏิเสธ			
400	4,000	5.85696	2.36E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
400	7,000	2.68758	0.011795	2.04523	ปฏิเสธ			
400	1,000	2.79937	0.009012	2.04523	ปฏิเสธ			
400	13,000	3.2966	0.00259	2.04523	ปฏิเสธ			
400	16,000	1.6232	0.115369	2.04523	ยอมรับ	0.057684	1.69913	ยอมรับ
400	19,000	1.22218	0.231479	2.04523	ยอมรับ	0.11574	1.69913	ยอมรับ
400	22,000	2.97741	0.005818	2.04523	ปฏิเสธ			
500	1,000	9.67885	1.38E-10	2.04523	ปฏิเสธ			
500	4,000	4.66916	6.36E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
500	7,000	3.12179	0.004049	2.04523	ปฏิเสธ			
500	1,000	4.46924	0.000111	2.04523	ปฏิเสธ			
500	13,000	5.57593	5.13E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
500	16,000	2.27941	0.030184	2.04523	ปฏิเสธ			

			ทดสอบสมมติฐาน 4.1			ทดสอบสมมติฐาน 4.2		
m	n	t Stat	p(T<=t)	t Critical	H ₀	p(T<=t)	t Critical	H ₀
500	19,000	3.04094	0.004964	2.04523	ปฏิเสธ			
500	22,000	3.51623	0.001461	2.04523	ปฏิเสธ			
600	1,000	13.6783	3.54E-14	2.04523	ปฏิเสธ			
600	4,000	7.81789	1.27E-08	2.04523	ปฏิเสธ			
600	7,000	5.08626	2E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
600	1,000	3.54376	0.001359	2.04523	ปฏิเสธ			
600	13,000	2.48577	0.018937	2.04523	ปฏิเสธ			
600	16,000	4.70114	5.82E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
600	19,000	3.63587	0.001065	2.04523	ปฏิเสธ			
600	22,000	5.82861	2.55E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
700	1,000	13.9699	2.07E-14	2.04523	ปฏิเสธ			
700	4,000	8.05073	7.05E-09	2.04523	ปฏิเสธ			
700	7,000	6.26299	7.76E-07	2.04523	ปฏิเสธ			
700	1,000	7.18694	6.53E-08	2.04523	ปฏิเสธ			
700	13,000	9.7853	1.08E-10	2.04523	ปฏิเสธ			
700	16,000	4.7972	4.46E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
700	19,000	3.50131	0.001519	2.04523	ปฏิเสธ			
700	22,000	5.72241	3.42E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
800	1,000	19.4988	3.26E-18	2.04523	ปฏิเสธ			
800	4,000	9.76126	1.14E-10	2.04523	ปฏิเสธ			
800	7,000	6.4902	4.19E-07	2.04523	ปฏิเสธ			
800	1,000	5.62933	4.42E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
800	13,000	6.35531	6.04E-07	2.04523	ปฏิเสธ			
800	16,000	4.57862	8.17E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
800	19,000	5.37462	8.96E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
800	22,000	4.45244	0.000116	2.04523	ปฏิเสธ			
900	1,000	20.7651	5.92E-19	2.04523	ปฏิเสธ			
900	4,000	11.5365	2.34E-12	2.04523	ปฏิเสธ			
900	7,000	9.64955	1.47E-10	2.04523	ปฏิเสธ			
900	1,000	4.69261	5.96E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
900	13,000	7.84694	1.18E-08	2.04523	ปฏิเสธ			
900	16,000	4.70849	5.7E-05	2.04523	ปฏิเสธ			
900	19,000	6.39544	5.42E-07	2.04523	ปฏิเสธ			
900	22,000	4.35514	0.000151	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	1,000	27.0224	4.12E-22	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	4,000	10.0512	5.88E-11	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	7,000	7.76832	1.44E-08	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	1,000	7.76882	1.44E-08	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	13,000	6.11039	1.18E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	16,000	8.09742	6.27E-09	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	19,000	5.537	5.71E-06	2.04523	ปฏิเสธ			
1,000	22,000	5.87727	2.23E-06	2.04523	ปฏิเสธ			

ประวัติผู้เขียน

ชื่อ – สกุล	นายจรัสเดช ชัชวาลย์
วัน เดือน ปีเกิด	12 พฤศจิกายน 2523
ที่อยู่	18/2 หมู่ 2 ตำบลศาลาแดง อำเภอเมือง จังหวัดอ่างทอง 14000
ประวัติการศึกษา	จบการศึกษาปริญญาวิทยาศาสตรบัณฑิต สาขาวิทยาการคอมพิวเตอร์ สถาบันราชภัฏพระนครศรีอยุธยา
ประวัติการทำงาน	ข้าราชการครู โรงเรียนอ่างทองปัทมโรจน์วิทยาคม จังหวัดอ่างทอง
กรกฎาคม 2547	