### การจัดสรรแบนด์วิดท์จากปลายถึงปลายอย่างทัดเทียมโดยใช้การควบคุมอัตราอย่างชัดแจ้งควบคู่ กับโพรโทคอลสนูปรูปแบบใหม่ในโครงข่าย TCP/IP ไร้สาย



นายวัฒนา เกยูรรัศมี

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต
สาขาวิชาวิศวกรรมไฟฟ้า ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้า
คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย
ปีการศึกษา 2548
ISBN 974-53-2892-8
ลิขสิทธิ์ของจุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

# END-TO-END FAIR BANDWIDTH ALLOCATION USING EXPLICIT RATE CONTROL WITH A NEW SNOOP PROTOCOL IN TCP/IP WIRELESS NETWORK

Mr. Wattana Keyoonratsami

A Thesis Submitted in Partial Fulfillment of the Requirements

for the Degree of Master of Engineering Program in Electrical Engineering

Department of Electrical Engineering

Faculty of Engineering

Chulalongkorn University

Academic Year 2005

ISBN 974-53-2892-8

หัวข้อวิทยานิพนธ์	การจัดสรรแบนด์วิดท์จากปลายถึงปลายอย่างทัดเทียมโดยใช้การ
	ควบคุมอัตราอย่างชัดแจ้งควบคู่กับโพรโทคอลสนูปรูปแบบใหม่ใน
	โครงข่าย TCP/IP ไร้สาย
โดย	นายวัฒนา เกยูรรัศมี
สาขาวิชา	วิศวกรรมไฟฟ้า
อาจารย์ที่ปรึกษา	รองศาสตราจารย์ ดร.ลัญฉกร วุฒิสิทธิกุลกิจ
en!	ะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย อนุมัติให้นับวิทยานิพนธ์ฉบับนี้เป็นส่วน
	มหลักสูตรปริญญามหาบัณฑิต
	<i>Pl</i> คณบดีคณะวิศวกรรมศาสตร์
	(ศาสตราจารย์ ดร.ดิเรก ลาวัณย์ศิริ)
คณะกรรมการสอบวิเ	ายานิพนธ์
	() 462 ประธานกรรมการ
	(รองศาสตราจารย์ ดร. วาทิต เบญจพลกุล)
	(รองศาสตราจารย์ ดร.ลัญฉกร วุฒิสิทธิกุลกิจ)
	<i>ฝ.เม</i> ี อาจารย์ที่ปรึกษาร่วม
	(อาจารย์ ดร. ศักดิ์ เสกขุนทด)
	<u> </u>
	(อาจารย์ สุวิทย์ นาคพีระยุทธ)

วัฒนา เกยูรรัศมี: การจัดสรรแบนด์วิดท์จากปลายถึงปลายอย่างทัดเทียมโดยใช้การควบคุม อัตราอย่างซัดแจ้งควบคู่กับโพรโทคอลสนูปรูปแบบใหม่ในโครงข่าย TCP/IP ไร้สาย (END-TO-END FAIR BANDWIDTH ALLOCATION USING EXPLICIT RATE CONTROL WITH A NEW SNOOP PROTOCOL IN TCP/IP WIRELESS NETWORK) อ.ที่ปรึกษา: รศ.ดร. ลัญจกร วุฒิสิทธิกุลกิจ, 109 หน้า. ISBN 974-53-2892-8.

วิทยานิพนธ์ฉบับนี้นำเสนอการควบคุมความแออัดของโครงข่าย TCP/IP โดยอาศัยการร้องขอ อัตราการส่งจากผู้ใช้ต้นทางเพื่อให้เราเตอร์ระหว่างทางรับทราบและสามารถจัดสรรอัตราการส่งที่ เหมาะสมกับสภาพของความแออัดและจำนวนผู้ใช้ในขณะนั้น เพื่อให้การจัดสรรอัตราการส่งจากปลาย ถึงปลายของผู้ใช้แต่ละโฟลว์ทำได้อย่างมีความเท่าเทียมกัน ทั้งในกรณีที่มีช่องสัญญาณแบบใช้สาย และแบบใร้สาย วิธีการที่เสนอนี้อาศัยกลไกการป้อนกลับข้อมูลเกี่ยวกับขนาดของแบนต์วิดท์และค่า ประวิงเวลาจริงในการเข้าถึงข้อมูลผ่านทางแพ็กเกตข้อมูลและแพ็กเกตตอบรับเพื่อให้แหล่งกำเนิด ข้อมูลแต่ละแหล่งสามารถปรับอัตราการส่งของตนให้เหมาะสมและสอดคล้องกับสภาพความแออัด ของโครงข่ายในขณะนั้น โดยหลักการแล้ว ถ้าหากปรับอัตราการส่งแพ็กเกตข้อมูลด้วยขนาดที่ เหมาะสมแล้วจะสามารถช่วยลดปริมาณแพ็ตเกตที่สูญหายเนื่องจากความแออัด เพิ่มประสิทธิภาพ การใช้ประโยชน์ของสิงก์โดยเฉพาะในบริเวณคอขวด และยังสามารถควบคุมให้แหล่งกำเนิดมีโอกาส ส่งแพ็ตเกตข้อมูลได้อย่างเท่าเทียมกัน ในกรณีที่การเชื่อมต่อช่วงสุดท้ายเป็นการส่งผ่านแพ็กเกตข้อมูล บนช่องสัญญาณแบบใร้สายได้นำเสนอวิธีการที่เรียกว่าโพรโทคอลสนูปรูปแบบใหม่สำหรับแก้ไขปัญหา ที่เกิดเนื่องจากคุณลักษณะเฉพาะของการสูญหายในช่องสัญญาณไร้สายที่จำลองด้วยแบบจำลอง มาร์คอฟลองสถานะแบบต่อเนื่องทางเวลา

จากผลการทดสอบสมรรถนะของโครงข่ายโดยใช้โทโพโลยีเฉพาะจำนวน 3 รูปแบบที่แตกต่าง กันพบว่าวิธีที่เสนอสามารถให้ประสิทธิภาพการส่งข้อมูลในบริเวณคอขวดได้สูงถึงเกือบ 100% ซึ่งสูง กว่าค่าที่ได้จากโพรโทคอล TCP/IP ที่ใช้ในปัจจุบันภายใต้การทดสอบทุกสภาวะ ในกรณีที่มีช่องสัญญาณไร้สายพบว่าวิธีที่นำเสนอให้อัตราการส่งที่สูงกว่าโพรโทคอลสนูปอย่างขัดเจน ในบาง กรณีให้ผลที่ดีขึ้นกว่า 160% นอกจากนี้เมื่อพิจารณาจากค่าดัชนีของ Jain วิธีที่เสนอยังสามารถจัดสรร อัตราการส่งให้แก่แหล่งกำเนิดแต่ละแหล่งได้เท่าเทียมกันตามสัดส่วนที่พึงจะได้ แต่อย่างไรก็ตามการ ปรับปรุงประสิทธิภาพช่องสัญญาณไร้สายของโพรโทคอลสนูปรูปแบบใหม่ต้องการขนาด หน่วยความจำมากกว่าโพรโทคอลเดิม เพราะถูกนำไปใช้สำหรับเก็บข้อมูลที่สูญหายในช่วงของ ช่องสัญญาณไร้สาย

201110000 10000110			3	4 4
ภาควิชา	วิศวกรรมไฟฟ้า	ลายมือชื่อนิสิต	2021961	603/2019
สาขาวิชา	วิศวกรรมไฟฟ้า	ลายมือชื่ออาจา	รย์ที่ปรึกษา	When got
ปีการศึกษา	2548			

##4570528121 : MAJOR ELECTRICAL ENGINEERING

KEY WORD: Fairness / Snoop Protocol / TCP/IP/Network Simulator (NS-2)

WATTANA KEYOONRATSAMI: END-TO-END FAIR BANDWIDTH ALLOCATION USING EXPLICIT RATE CONTROL WITH A NEW SNOOP PROTOCOL IN TCP/IP WIRELESS NETWORK: ASSOC. PROF. LUNCHAKORN WUTTISITTIKULKIJ. Ph.D., 109 pp. ISBN 974-53-2892-8.

9

This thesis proposes a congestion control of TCP/IP network using information about sending rate from source in order to router allocate knows and provide sending rate suitable depend congestion condition and number of active flow for systems with wired and wireless channels. The proposed technique applies a feedback mechanism via data packets and acknowledgement packets to send explicit information regarding bandwidth and actual propagation delay time so that each information source can adjust its transmission rate in an appropriate manner to suit the present congestion condition. In principle, if packets are transmitted at appropriate rates, the amount of packet loss can be reduced; the efficiency of bandwidth utilization can be improved in particular at the bottleneck parts; fairness among competing sources can also be accomplished. In case where the last hop in the packet transmission path is a wireless link, we propose a new snoop protocol to resolve the problem of packet loss caused by the characteristics of wireless channel which is characterized by a continuous-time two-state Markov error model.

Based on the performance evaluation results using three different network topologies, it is found that the proposed scheme can provide packet transmission across bottleneck link with efficiency at almost 100%, which is higher than the existing TCP/IP protocols for most tested network system configurations. In the case with a wireless link, our proposed technique offers much higher throughput than the snoop protocol. In some cases, the results are improved by 160%. In addition, when applying Jain index for fairness analysis, the proposed technique is capable of allocating bandwidth among sources in a fair and effective fashion. However, to improve the efficiency of wireless channel the new snoop protocol requires larger buffer sizes than the conventional snoop as these buffers are used for caching packets while the wireless channel is severely degraded.

Department Electrical Engineering Student's signature Student's signature Advisor's signature Advisor's signature Advisor's signature Academic year 2005

#### กิตติกรรมประกาศ

วิทยานิพนธ์ฉบับนี้จะไม่สามารถสำเร็จดำเนินการสำเร็จลุล่วงไปได้ด้วยดี หากไม่ได้รับ ความช่วยเหลืออย่างดียิ่งจากอาจารย์ที่ปรึกษา รองศาสตราจารย์ ดร.ลัญฉกร วุฒิสิทธิกุลกิจ และ อาจารย์ที่ปรึกษาร่วม อาจารย์ ดร. ศักดิ์ เสกขุนทด ซึ่งทั้งสองท่านได้ให้คำแนะนำ แนวทาง รวมทั้ง ข้อคิดเห็นต่าง ๆ ในการทำวิจัย ข้าพเจ้าจึงต้องขอกราบขอบพระคุณเป็นอย่างยิ่ง

ข้าพเจ้าขอขอบคุณสถาบันบัณฑิตวิทยาศาสตร์และเทคโนโลยีไทย (TGIST) ที่ให้ทุน สนับสนุนงานวิจัยระดับบัณฑิตศึกษา นอกจากนี้ขอขอบคุณพี่ๆ น้องๆ รวมทั้งเพื่อน ๆ ทั้งในและ นอกห้องปฏิบัติการวิจัยระบบโทรคมนาคม และกรรมวิธีสัญญาณดิจิตอล ทุกท่านที่ได้ให้ คำแนะนำ ข้อคิดเห็นต่าง ๆ ที่เป็นประโยชน์ทั้งในงานวิจัยและนอกงานวิจัย รวมทั้งความช่วยเหลือ และแรงดลใจที่ดีตลอดระยะเวลาการทำวิจัย

ท้ายที่สุดนี้ ข้าพเจ้าต้องขอกราบขอบพระคุณ บิดามารดา และขอบคุณทุก ๆ คนใน ครอบครัวของข้าพเจ้า ซึ่งคอยให้การสนับสนุนและเป็นกำลังใจเสมอมา ตั้งแต่เริ่มต้นจวบ จนกระทั่งสำเร็จการศึกษา

## · สารบัญ

				หน้า
บทคัด	เย่อภาษ	<u> </u> ราไทย		1
บทคัด	เย่อภาษ	ษาอังกฤษ	ł	৭
กิตติก	รรมประ	ะกาศ		n
สารบั	ญ			ช
สารบั	ัญตารา	3		Ŋ
สารบั	លំរំវក្			ฒ
บทที่				
1	บทน้ำ	າ		1
	1.1		ในมาและความสำคัญของปัญหา	1
	1.2	วัตถุประ	ะสงค์	7
	1.3	เป้าหมา	ายและขอบเขตของวิทยานิพนธ์	7
	1.4	ขั้นตอน	และวิธีการดำเนินงาน	8
	1.5	ประโยว	งน์ที่ได้รับ	9
	1.6	เค้าโคร	งวิทยานิพนธ์	9
2	ความ	เรู้พื้นฐาน	J	10
	2.1	ความแ	ออัดในโครงข่าย	10
	2.2	หลักกา	รทำงานและกรรมวิธีควบคุมความแออัดของ TCP รูปแบบต่าง ๆ	12
		2.2.1	Additive increase / Multiplicative decrease (AIMD)	13
		2.2.2	การเริ่มต้นอย่างข้าๆ (Slow Start)	14
		2.2.3	ส่งซ้ำอย่างรวดเร็วและการกู้คืนอย่างรวดเร็ว (Fast Retransmit	
			and Fast Recovery)	16
	2.3	รูปแบบ	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP ที่ใช้อยู่ในปัจจุบัน	19
		2.3.1	Tahoe TCP	19
		2.3.2	Reno TCP	20
		2.3.3	SACK TCP (Selective Acknowledgment TCP)	21
			2.3.3.1 ออปขัน SACK permitted	21
			2.3.3.2 ออปชั้น SACK	21
	24	การประ	ะเมินความเท่าเทียม (Fairness Measure)	25

บทที่				หน้า
		2.4.1	เทคนิคการประเมินความเท่าเทียมของ Jain (Jain's Fairness)	25
		2.4.2	เทคนิคการประเมินความเท่าเทียมแบบสูงสุดและต่ำสุด (Max-	
			min Fairness)	26
	2.5	โพรโทค	าอลสนูป (Snoop Protocol)	26
		2.5.1	สนูปดาตา (Snoop Data)	27
		2.5.2	ลนุปเอค (Snoop ACK)	29
3	แบบ	แผนการศ	าวบคุมความแออัดในโครงข่ายที่ได้นำเสนอ	32
	3.1	หลักกา	รทำงานและวิธีการควบคุม	32
		3.1.1	การทำงานในส่วนของเราเตอร์	32
		3.1.2	การทำงานในส่วนของผู้ใช้ต้นทางและผู้ใช้ปลายทาง	34
	3.2°	หลักกา	รทำงานของโพรโทคอลสนูปที่เสนอ	36
		3.2.1	การทำงานในส่วนของการจัดการแพ็กเกตตอบรับเมื่อการสูญหาย	
			ที่เกิดขึ้นเป็นการสูญหายเนื่องจากช่องสัญญาณไร้สายเท่านั้น	36
		3.2.2	การทำงานในส่วนของการจัดการแพ็กเกตตอบรับเมื่อการสูญหาย ที่เกิดขึ้นเป็นการสูญหายเนื่องจากช่องสัญญาณไร้สายร่วมกับการ	
			สูญหายเนื่องจากความแออัดของโครงข่าย	39
4	ผลก	ารจำลอง	แบบและวิเคราะห์	45
	4.1	โทโพโล	เยีที่ใช้จำลองแบบ	45
		4.1.1	โทโพโลยีแบบ Dumbell	46
		4.1.2	โทโพโลยีแบบ Parking Lot	46
		4.1.3	โทโพโลยีแบบ Upstream	48
	4.2	ผลการ	จำลองแบบ	49
		4.2.1	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Dumbell	
			ในกรณีที่ช่องสักเกเาณทั้งหมดเป็นแบบช่องสักเกเาณใช้สาย	50

บทที่			หน้า
	4.2.2	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Parking	
		Lot ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นแบบช่องสัญญาณใช้สาย	
		d d d	52
	4.2.3	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Upstream	
		ในกรณีที่มีการเริ่มต้นในการส่งข้อมูลพร้อมกันทั้งหมดและ	
		ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นแบบช่องสัญญาณใช้สาย	55
	4.2.4	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Dumbbell	
		ในกรณีที่มีช่องสัญญาณสุดท้ายเป็นช่องสัญญาณไร้สายและ	
		ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตราการสูญหายเท่ากับ 20% และ	
		40%	57
	4.2.5	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Parking	
		Lot ในกรณีที่มีช่องสัญญาณสุดท้ายเป็นช่องสัญญาณไร้สายและ	
		ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตราการสูญหายเท่ากับ 20% และ	
		40%	63
	4.2.6	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Upstream	
		ในกรณีที่มีผู้ใช้ทั้งหมดเริ่มต้นในการส่งข้อมูลพร้อมกันและ	
		ช่องสัญญาณสุดท้ายเป็นช่องสัญญาณไร้สายและช่องสัญญาณ	
		สถานะเลวมีอัตราการสูญหายเท่ากับ 20% และ 40%	69
	4.2.7	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Dumbbell	00
	4.2.1	ในกรณีที่ผู้ใช้ทั้งหมดถูกแบ่งออกเป็นสองกลุ่มโดยแต่ละกลุ่มมีการ	
		เริ่มต้นการส่งข้อมูลในเวลาที่ต่างกันและช่องสัญญาณทั้งหมดเป็น	
		แบบช่องสัญญาณใช้สาย	77
	4.2.8	การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Parking	
		Lot ในกรณีที่ผู้ใช้ทั้งหมดถูกแบ่งออกเป็นสองกลุ่มโดยแต่ละกลุ่มมี	
		การเริ่มต้นการส่งข้อมูลในเวลาที่ต่างกันและช่องสัญญาณทั้งหมด	
		เป็นแบบช่องสัญญาณใช้สาย	79

บทที่		หน้า
4.2		
	ในกรณีที่แหล่งกำเนิดข้อมูลทั้งหมดถูกแบ่งออกเป็นสองกลุ่มด้วย	
	เวลาเริ่มต้นในการส่งข้อมูลและมีช่วงเวลาในการส่งข้อมูลแตกต่าง	
	กันและช่องสัญญาณสุดท้ายเป็นช่องสัญญาณไร้สาย	81
4.2	2.10 การเปรียบเทียบสมรรถนะของระบบที่ใช้โทโพโลยีแบบ Parking	
	Lot ในกรณีที่ผู้ใช้ทั้งหมดถูกแบ่งออกเป็นสองกลุ่มด้วยเวลาเริ่มต้น	
	ในการส่งข้อมูลและมีช่วงเวลาในการส่งข้อมูลแตกต่างกันและ	
	ช่องสัญญาณสุดท้ายเป็นช่องสัญญาณไร้สายและช่องสัญญาณ	
	สถานะเลวมีอัตราการสูญหายเท่ากับ 20% และ 40%	88
5 บทสรุปแก	ละข้อเสนอแนะ	96
5.1 บท	าสรุป	96
5.2 ข้อ	เสนอแนะ	100
รายการอ้างอิง		101
ภาคผนวก		103
ประวัติผู้เขียนวิทย	ยาบิพบล์	109

## สารบัญตาราง

ตารางที่		หน้า
ตารางที่ 2.1	รูปแบบของฟิลด์ออปชัน SACK ในกรณีเมื่อเกิดการสูญหายของแพ็กเกต	
	ลำดับหมายเลขที่ 11	23
ตารางที่ 2.2	รูปแบบของฟิลด์ออปชัน SACK ในกรณีเมื่อแพ็กเกตลำดับหมายเลขที่ 12	
	14 16 และ 18 สูญหาย	24
ตารางที่ 2.3	รูปแบบของฟิลด์ออปซัน SACK เมื่อได้รับแพ็กเกตตอบรับลำดับหมายเลข	
	ที่ 14 โดยที่แพ็กเกตลำดับหมายเลขที่ 12 เกิดการสูญหาย	24
ตารางที่ 2.4	รูปแบบของฟิลด์ออปชัน SACK เมื่อได้รับแพ็กเกตตอบรับที่มีลำดับ	
	หมายเลขที่ 12 หลังจากที่ได้รับแพ็กเกตตอบรับลำดับที่หมายเลข 14 เป็น	
	ที่เรียบร้อย	25
ตารางที่ 4.1	ขนาดทรูพุตของแต่ละโฟลว์และค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียม	
	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ dumbbell	51
ตารางที่ 4.2	ขนาดทรูพุตของแต่ละโฟลว์และค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียม	
	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot	54
ตารางที่ 4.3	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่า 0.2 และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีค่าต่าง ๆ	56
ตารางที่ 4.4	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่า 0.4 และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีมีค่าต่าง ๆ	59
ตารางที่ 4.5	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแม่บ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่า 0.2 และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีมีค่าต่าง ๆ	61

ตารางที่		หน้า
ตารางที่ 4.6	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่า 0.2 และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีมีค่าต่าง ๆ	65
ตารางที่ 4.7	ขนาดทรูพุตของแต่ละโฟลว์และค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียม	
	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ dumbbell	67
ตารางที่ 4.8	ขนาดทรูพุตของแต่ละโฟลว์และค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียม	
	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot	71
ตารางที่ 4.9	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	71
ตารางที่ 4.10	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	74
ตารางที่ 4.11	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	74
ตารางที่ 4.12	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Dumbell ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมีอัตรา	
	การสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของช่องสัญญาณ	
	สถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	
ตารางที่ 4.13	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	80

ตารางที่		หน้า
ตารางที่ 4.14	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	83
ตารางที่ 4.15	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	83
ตารางที่ 4.16	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Parking Lot ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	85
ตารางที่ 4.17	ขนาดทรูพุตของแต่ละโฟลว์และค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียม	
	ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Upstream	86
ตารางที่ 4.18	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Upstream ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	90
ตารางที่ 4.19	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Upstream ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 20% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	91
ตารางที่ 4.20	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัด วามเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Upstream ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่หนึ่ง	93

## สารบัญตาราง

ตารางที่		หน้า
ตารางที่ 4.21	ค่าดัชนีของ Jain ในการวัดความเท่าเทียมของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่	
	ละรูปแบบด้วยโทโพโลยีแบบ Upstream ที่ช่องสัญญาณสถานะเลวมี	
	อัตราการสูญหายมีค่าเท่ากับ 40% และที่อัตราการสูญหายของ	
	ช่องสัญญาณสถานะดีค่าต่าง ๆ ของผู้ใช้ในกลุ่มที่สอง	93

## สารบัญรูป

รูปที่		หน้า
รูปที่ 1.1	การทำงานของวิธีการจัดสรรลำดับแบบแถวคอย	2
รูปที่ 1.2	แนวความคิดพื้นฐานของ GWA	5
รูปที่ 2.1	ความสัมพันธ์ระหว่างทรูพุตและโหลด (อัตราการส่งข้อมูล)	11
รูปที่ 2.2	ความสัมพันธ์ระหว่างค่าประวิงเวลาจริงในการถึงข้อมูลและโหลด	12
รูปที่ 2.3	ความสัมพันธ์ระหว่างกำลังงานและโหลด	12
รูปที่ 2.4	รูปแบบการเพิ่มขึ้นและลดลงในการสงข้อมูลด้วย AIMD	14
รูปที่ 2.5	รูปแบบการเพิ่มขึ้นของขนาดหน้าต่างความแออัดด้วยเทคนิคการเริ่มต้นอย่าง	
	ช้า ๆ	15
รูปที่ 2.6	ลักษณะการส่งข้อมูลด้วยเทคนิคการเริ่มต้นอย่างซ้า ๆ	16
รูปที่ 2.7	การส่งแพ็กเกตด้วยเทคนิคการส่งซ้ำอย่างรวดเร็ว	18
รูปที่ 2.8	รูปแบบการส่งข้อมูลด้วย Tahoe TCP	19
รูปที่ 2.9	รูปแบบการส่งข้อมูลด้วย Reno TCP	20
รูปที่ 2.10	รูปแบบของออปซัน SACK permitted ที่บรรจุอยู่ในฟิลด์ออปซัน	21
รูปที่ 2.11	รูปแบบของออปซัน SACK บรรจุอยู่ในฟิลด์ออปซัน	22
รูปที่ 2.12	ขั้นตอนการทำงานของสนูปดาตา	28
รูปที่ 2.13	ขั้นตอนการทำงานของสนูปเอค	31
รูปที่ 3.1	โครงสร้างการทำงานของการควบคุมความแออัดและการจัดสรรแบนด์วิดท์	
	จากปลายถึงปลาย	32
รูปที่ 3.2	ตัวอย่างลักษณะการทำงานในส่วนของการจัดการแพ็กเกตตอบรับเมื่อการสูญ	
	หายที่เกิดขึ้นเป็นการสูญหายเนื่องจากช่องสัญญาณไร้สายเท่านั้น	37
รูปที่ 3.3	ออปซัน SACK ของแพ็กเกตตอบรับสำเนาฉบับที่ 1	38
รูปที่ 3.4	ออปชัน SACK ของแพ็กเกตตอบรับสำเนาฉบับที่ 2	38
รูปที่ 3.5	ออปชัน SACK ของแพ็กเกตตอง รู้รับสำเนวฉบับที่ 3	38
รูปที่ 3.6	ตัวอย่างลักษณะการทำงานในส่วนของการจัดการแพ็กเกตดอบรับเมื่อการสูญ	
	หายเกิดขึ้นเป็นการสูญหายเนื่องจากช่องสัญญาณไร้สายร่วมกับการสูญหาย	
	เนื่องจากความแออัดของโครงข่าย	41
รูปที่ 3.7	ออปชัน SACK ของแพ็กเกตตอบรับสำเนาฉบับที่ 1	41
รูปที่ 3.8	ออปชัน SACK ของแพ็กเกตตอบรับสำเนาจบับที่ 2	42

รูปที่		หน้า
รูปที่ 3.9	ออปชัน SACK ของแพ็กเกตตอบรับสำเนาฉบับที่ 3	42
รูปที่ 3.10	ขั้นตอนการทำงานของสนูปเอคที่นำเสนอ	43
รูปที่ 4.1	โทโพโลยีแบบ Dumbell	46
รูปที่ 4.2	โทโพโลยีแบบ Parking Lot	47
รูปที่ 4.3	โทโพโลยีแบบ Upstream	49
รูปที่ 4.4	ค่าทรูพุทของแต่ละโฟลว์ของของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโท-	
	โพโลยีแบบ dumbbell ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นช่องสัญญาณใช้	
	สาย	52
รูปที่ 4.5	ค่าทรูพุทของแต่ละโฟลว์ของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโทโพโล-	
	ยีแบบ Parking Lot ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นช่องสัญญาณแบบใช้	
	สาย	54
รูปที่ 4.6	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	57
รูปที่ 4.7	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	60
รูปที่ 4.8	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20%	60
รูปที่ 4.9	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	61
รูปที่ 4.10	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	62
รูปที่ 4.11	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40%	62
ภูปที่ 4.12	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	63
ภูปที่ 4.13	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	65

รูปที่		หน้า
รูปที่ 4.14	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20%	66
รูปที่ 4.15	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	66
รูปที่ 4.16	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	67
รูปที่ 4.17	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40%	68
รูปที่ 4.18	ค่าทรูพุทของแต่ละโฟลว์ของของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโท	
	โพโลยีแบบ dumbbell ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นช่องสัญญาณใช้	
	สาย·	68
รูปที่ 4.19	ค่าทรูพุทของแต่ละโฟลว์ของของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโท	
	โพโลยีแบบ dumbbell ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นช่องสัญญาณใช้	
	สาย	72
รูปที่ 4.20	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	72
รูปที่ 4.21	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	73
รูปที่ 4.22	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20%	73
รูปที่ 4.23	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	75
รูปที่ 4.24	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟล ผู้มื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	75
รูปที่ 4.25	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40%	76
รูปที่ 4.26	•	
	เท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสักเกเาณดีนี้คัตราการสถเหายต่างกัน	76

รูปที่		หน้า
ภูปที่ 4.27	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	78
ภูปที่ 4.28	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20%	80
รูปที่ 4.29	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	84
ภูปที่ 4.30	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	84
รูปที่ 4.31	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40%	85
รูปที่ 4.32	ค่าทรูพุทของแต่ละโฟลว์ของของการส่งข้อมูลด้วย TCP แต่ละรูปแบบด้วยโท	
	โพโลยีแบบ Upstream ในกรณีที่ช่องสัญญาณทั้งหมดเป็นช่องสัญญาณใช้	
	สาย	86
ภูปที่ 4.33	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	87
รูปที่ 4.34	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	87
รูปที่ 4.35	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% ในส่วนของช่องสัญญาณสุดท้ายที่จัดเก็บแพ็กเกตข้อมูลของ	
	ผู้ใช้กลุ่มที่ 1	91
รูปที่ 4.36	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะซ่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 20% ในส่วนของช่องสัญญาณสุดท้ายที่จัดเก็บแพ็กเกตข้อมูลของ	
	ผู้ใช้กลุ่มที่ 2 และกลุ่มที่ 3	92
รูปที่ 4.37	อัตราการส่งข้อมูลโดยรวมเมื่อสถานะซ่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญหาย	
	เท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	92
รูปที่ 4.38	อัตราการส่งข้อมูลของแต่ละโฟลว์เมื่อสถานะช่องสัญญาณเลวมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% และที่สถานะช่องสัญญาณดีมีอัตราการสูญหายต่างกัน	
		94

ภูปที่		หน้า
รูปที่ 4.39	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% ในส่วนของช่องสัญญาณสุดท้ายที่จัดเก็บแพ็กเกตข้อมูลของ	
	ผู้ใช้กลุ่มที่ 1	94
รูปที่ 4.40	ค่าเฉลี่ยขนาดบัฟเฟอร์ของสนูปในกรณีที่สถานะช่องสัญญาณมีอัตราการสูญ	
	หายเท่ากับ 40% ในส่วนของช่องสัญญาณสุดท้ายที่จัดเก็บแพ็กเกตข้อมูลของ	
	ผู้ใช้กลุ่มที่ 2 และผู้ใช้ในกลุ่มที่ 3	95