การวิเคราะห์หาความขัดแย้งของกฎไฟร์วอลล์ กรณีศึกษามหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์

นนทนันท์ จันทดวง 1 , สุรยุทธ กีสาวัน 1 , พรสวรรค์ ศิริกุล 1 และ อภิชัย สารทอง 2

¹สาขาเทคโนโลยีสารสนเทศ คณะเทคโนโลยีสังคม มหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์

²คณะเทคโนโลยีสังคม มหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ กาฬสินธุ์
Emails: nontanan99.as@gmail.com, arm_surayut141@hotmail.com, phonsawankarn1993@gmail.com, iapichais.th@gmail.com

บทคัดย่อ

การวิจัยครั้งนี้มีวัตถุประสงค์เพื่อศึกษากฎการทำงานของไฟร์ วอลล์ภายในมหาวิทยาลัยกาหสินธุ์ที่ประกอบไปด้วยกฎที่ หลากหลายและมีการทำงานที่ซับซ้อน จึงทำให้การทำงานอาจมี ความล่าช้า ผู้จัดทำจึงได้หาแนวทางในการจัดการที่จะทำให้ไฟร์ วอลล์มีการทำงานที่รวดเร็วมากยิ่งขึ้นโดยระบบความปลอดภัย ไม่เปลี่ยนแปลงแต่เน้นเพิ่มประสิทธิภาพความรวดเร็วในการ ประมวลผล โดยใช้การวิเคราะห์หาข้อขัดแย้งใช้การปรับเปลี่ยน ลำดับกฎใหม่โดยใช้กฎ Shadowing Anomaly, Correlation Anomaly, Generalization Anomaly และ Redundancy Anomaly เพื่อหาแนวทางและข้อเสนอแนะ ให้ทางหน่วยงานที่ รับผิดชอบดังกล่าว นำไปประเมินใช้งานต่อไป

คำสำคัญ-- ไฟร์วอลล์, กฎไฟร์วอลล์, กฎที่ขัดแย้ง

ABSTRACT

The object of research to study the process of the internal firewall rules Case Study: Kalasin University. Therefore, it may be delayed of anomalies rule. to adjustment performance firewall rule. Without changing the security system, but the emphasis is on efficiency for fast processing. Using conflict analysis. Use the modify rules using shadowing Anomaly, Correlation Anomaly, Generalization Anomaly Redundancy Anomaly. Usual redundant characteristics common to fair practices and suggestions to the Network team responsible for such.

Keywords-- Firewall, Firewall rules, Rule anomalies

1. บทน้ำ

เมื่อกล่าวถึงมาตรการการรักษาความปลอดภัยบนเครือข่ายไฟล์ วอลล์ เป็นระบบที่นักออกแบบระบบเครือข่ายให้ความสำคัญเป็น ลำดับต้นๆ เนื่องจากไฟร์วอลล์มีคุณสมบัติที่สามารถป้องกันการ เข้าถึงบริการบนระบบเครือข่ายได้เป็นอย่างดีโดยปกตินิยมติดตั้ง ไฟร์วอลล์ระหว่างทางเข้าออกขององค์กรกับเครือข่ายสาธารณะ สำหรับการตรวจสอบข้อมูลไฟร์วอลล์ จะทำการเปรียบเทียบ ข้อมูลที่ไหลผ่านตัวเองกับกฎที่ได้ถูกกำหนดไว้ หรือเรียกว่า Policy (โดยปกติจะเป็นหน้าที่ของผู้ดูแลระบบเครือข่าย) ข้อมูล ทั้งหมดที่ผ่านเข้าและออกจากองค์กรจะต้องผ่านไฟร์วอลล์เสมอ ส่งผลให้ประสิทธิภาพโดยรวมของไฟร์วอลล์ จะขึ้นอยู่กับการ บริหารจัดการกฎที่ดี เมื่อผู้ดูแลระบบขาดความรู้ ความเข้าใจใน พฤติกรรมการทำงานขององค์กร จะส่งผลให้มีโอกาสสร้างกฎที่ ผิดปกติได้หลายลักษณะ เช่น การสร้างกฎขัดแย้งกันเอง กฎมาก เกินความจำเป็นและไม่ถูกใช้งาน สร้างกฎที่ซับซ้อนและเข้าใจได้ ยาก หรือการจัดลำดับของกฎที่ไม่เหมาะสม จึงได้หาแนวทางใน การจัดการที่จะทำให้ไฟร์วอลล์มีการทำงานที่รวดเร็วมากยิ่งขึ้น โดยระบบความปลอดภัยไม่เปลี่ยนแปลงแต่เน้นเพิ่มประสิทธิภาพ ความรวดเร็วในการประมวลผล โดยใช้การวิเคราะห์หาข้อขัดแย้ง ใช้การปรับเปลี่ยนลำดับกฎใหม่

2. วัตถุประสงค์ของโครงการ

 พื่อตรวจสอบประสิทธิภาพการทำงานของไฟร์วอลล์ ว่ามีการ ทำงานในรูปแบบไหน และมีความเร็วในการทำงานเท่าใด
 เพื่อวิเคราะห์และนำเสนอแนวทางการปรับแก้ไขกฎ ที่จะทำให้ ไฟร์วอลล์ ทำงานได้มีประสิทธิภาพมากขึ้น โดยมีความปลอดภัย ในระบบเครือข่ายไม่ลดลง

3. ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

ความขัดแย้งของกฎไฟร์วอลล์ (Firewall rule anomalies) จาก งานวิจัยของ Al-Shaer et al [5] มีด้วยกันหลายรูปแบบแต่มี จำนวน 4 รูปแบบที่พบปัญหามากที่สุด ดังนี้

1.Shadowing Anomaly คือ การที่กฎใดๆ ถูกบังโดยกฎอื่นอยู่ ลำดับก่อนหน้า เมื่อทุกฟิลด์ของ Rule2 เป็นสมาชิกของ Rule1 ทั้งสองกฎมีผลการกระทำที่แตกต่างกัน

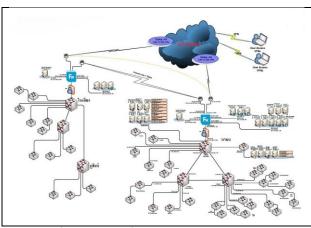
2.Correlation Anomaly คือ การที่กฎใดๆ มีการเกี่ยวพันกับ กฎอื่น เมื่อบางฟิลด์ของ Rule1 เป็นสมาชิกของ Rule2 และมี บางฟิลด์ของ Rule2 เป็นสมาชิกของ Rule1 ทั้งสองกฎมีผลการ กระทำที่แตกต่างกัน

3.Generalization Anomaly คือ การที่กฎใดๆ คลุมกฎอื่น เมื่อ ทุกฟิลด์ของ Rule1 เป็นสมาชิกของแต่ละฟิลด์บน Rule2 ทั้ง สองกฎมีผลการกระทำที่แตกต่างกัน

4.Redundancy Anomaly คือ การที่กฎใดๆ ซ้ำซ้อนกับกฎอื่น เมื่อทุกฟิลด์ของ Rule1 เป็นสมาชิกของ Rule2 ทั้งสองมีผลการ กระทำที่เหมือนกับ

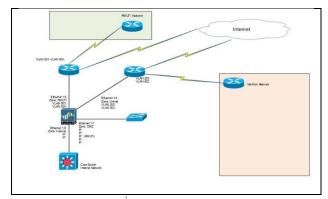
4. ปัญหาของระบบเดิม

จากการศึกษาระบบการทำงานของไฟร์วอลล์ในมหาวิทยาลัย กาฬสินธุ์ พบว่ามีการทำงานที่ช้าผิดปกติ เนื่องจากมีกฎที่ซ้ำซ้อน และมีกฎที่ถูกสร้างขึ้นมา แต่ไม่ได้นำมาใช้งาน นั้นเป็นสาเหตุ หลักๆที่ทำให้ ไฟร์วอลล์ในมหาวิทยาลัยทำงานช้า ดังนั้นวิธีการ แก้ไขจะมุ่งเน้นไปที่การปรับเปลี่ยนกฎที่ถูกสร้างขึ้นมา โดยทำ การสลับกฎการทำงานของไฟร์วอลล์ และทดสอบว่ามีความเร็ว ในการทำงานเพิ่มขึ้นมากน้อยเพียงใด



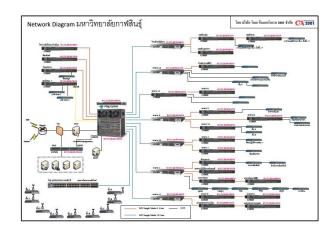
รูปที่ 1. แผนผังการเชื่อมโยงระบบเครือข่ายสารสนเทศ มหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ ที่มา www.ksu.ac.th

จากรูปที่ 1 เป็นแผนผังการเชื่อมโยงระบบเครือข่ายสารสนเทศ ซึ่งจะเห็นว่ามหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ จะมีสองวิทยาเขต ประกอบ ไปด้วย วิทยาเขตในเมือง และวิทยาเขตนามน มีระบบเครือข่ายที่ เพื่อมถึงกัน



รูปที่ 2. Network Diagram ที่มา www.ksu.ac.th

จากรูปที่ 2 เป็นภาพ Network Diagram ซึ่งบอกถึงการทำงาน ของระบบเน็ตเวิร์ก ว่ามีการส่งสัญญาณผ่าน Router ตัวไหน โดย มีการกำหนดช่องทางการส่งที่ชัดเจน



รูปที่ 3. Network Diagram KSU ที่มา www.ksu.ac.th

จากรูปที่ 3 เป็น Diagram Network KSU ภายในมหาวิทยาลัย กาฬสินธุ์ จะเห็นได้ว่า มี switch หลายตัว ซึ่งถูกติดตั้งไว้ทุก อาคารโดยมีจุดศูนย์กลางการประมวลผลที่เครื่อง Server เมื่อมี การส่งออก หรือนำเข้าข้อมูล จะมีไฟร์วอลล์เป็นตัวตรวจสอบ และดักจับข้อมูล เพื่อพิจารณาว่าปลอดภัยต่อระบบหรือไม่

กระบวนการ Routing เป็นกระบวนการที่ใช้ในการ เรียนรู้เส้นทางของเราท์เตอร์ เพื่อให้ส่งข้อมูลไปยังปลายทางได้ อย่างถูกต้อง ซึ่งสามารถทำได้สองวิธีคือ static routing และ dynamic routing Static routing เป็นวิธีที่ผู้ใช้หรือผู้ดูแลระบบต้อง กำหนดค่าด้วยตนเอง โดยให้ข้อมูลที่เราท์เตอร์ต้องการเพื่อหา เส้นทาง ส่วนวิธี dynamic routing จะใช้ protocol ต่างๆในการ เรียนรู้เส้นทางเกี่ยวกับ Subnet Address ต่างๆ จาก Router เพื่อนบ้าน ส่วนใหญ่ static routing ใช้การแก้ไขปัญหาเล็กๆหรือ หลุมในเครือข่ายและใช้ในการเลือกเส้นทางสำรองเมื่อเส้นทาง หลักล้มเหลว (floating static route) นอกจากนี้ยังสามารถใช้ เพื่อกำหนดค่า default route ได้อีกด้วย ค่าหนึ่งที่สำคัญสำหรับ การทำ static routing คือ Administrative Distance เป็นค่าที่ กำหนดให้กับทุกๆประเภทของข้อมูลการหาเส้นทางที่ไราท์เตอร์ อาจจะได้รับ เพื่อใช้ในการเลือกหาเส้นทางที่ดีที่สุด ในกรณีที่มี เส้นทางมากกว่าหนึ่งเส้นทางที่ไปยังเครือข่ายปลายทางเดียวกัน

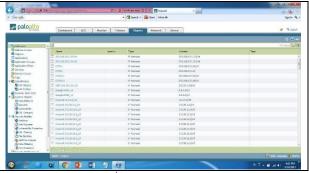
Distance Vector Protocols เป็นโปรโตคอลเส้นทาง ประเภทหนึ่งที่อยู่ใน dynamic routing การลู่เข้าอย่างช้าๆของ distance vector routing protocols สามารถก่อให้เกิดผลใน ตารางเส้นทางไม่แน่นอนและเกิดลูปของการหาเส้นทาง (routing loops) โปรโตคอลที่ในประเภทนี้คือ The Routing Information Protocol (RIP) และ Interior Gateway Routing Protocol (IGRP) ซึ่งกระบวนการ RIP ประกอบด้วย RIPv1 และ RIPv2 ส่วน IGRP เป็นโปรโตคอลซึ่งเป็นโปรโตคอลกรรมสิทธิ์ของ Cisco แต่ในปัจจุบันได้เลิกใช้ไปแล้ว

5. วิธีดำเนินการวิจัย

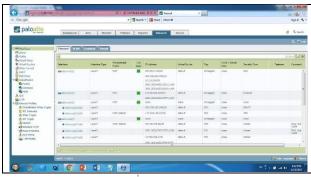
1. ศึกษากฎและการทำงานไฟร์วอลล์ของมหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ กฎการทำงานของไฟร์วอลล์มหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์มีหลายหลาย ผู้วิจัยได้ศึกษาข้อมูลจากระบบภายในโดยตรง โดยหลักๆจะดูใน ส่วนของ Policy, Object และ Network



รูปที่ 4. Policy firewall



ฐปที่ 5. Object Network



รูปที่ 6. Network

2. รวมรวมข้อมูล

รวบรวมข้อมูลที่ได้ มาขยายส่วนข้อมูล เพื่อให้ง่ายต่อการ วิเคราะห์กฎการทำงานของไฟร์วอลล์

lo	Name	Tags	Туре	Source Zone	Enable	Destination Address	S0urce	นปลงจาก Destination	Prefix	Hos
1	Allow ICMP	none	universal	any	1	202.97.7.126/255.255.242.0	any			
	Allow Google									
2	DNS	none	universal	any	1	any	any			
3	Allow Paloalto	none	universal	any	1	Paloalto	any	172.30.10.9		
	Allow to									
		none	universal		1	any	any			
5	Block Bittorrent	none	universal	dmz		any	202.29.7.126/26			
				Internal	1		172.30.254.254/24			
					0		203.158.192.246/30			
				Uninet	0		202.28.209.98/30			
6		inside_acce ss_in	universal	Internal		Ksc-Inside-All_v4	Internal-10.2.9.0 24		255.254.0.0	1
						Ksc-Public_v4-23		203.158.206.0/23	255.255.254.0	

รูปที่ 7. ขยายข้อมูลหน้า Policy

Address	Prefix	network วงไหน ผ่านได้	HOST	Rule	Application	Acti
any					icmp	Allow
8.8.4.4 255.255.255.255	255.255.255.255	8.8.4.4			dns	Allow
Krc_NS_v4	255.255.255.255	203.158.206.1/32	1			
Ksc-NS_v4	255.255.255.255	203.158.206.1/32	1			
any					any	Allow
Paloalto		172.30.10.9			any	Allow
any					bittorrent	Deny
any					any	Allow

รูปที่ 8. ขยายข้อมูลหน้า Policy(ต่อ)

จากรูปที่ 7 และ 8 จะเห็นได้ว่าส่วนที่ขยายออกมานั้นจะ ประกอบไปด้วย Source, Destination, Prefix และ Host ซึ่งจะ ทำให้การวิเคราะห์กฎของไฟร์วอลล์ ดูได้ง่ายมากยิ่งขึ้น

Name	Location	Type	Address
Name		IP Netmask	203.158.206.123/24
Name		IP Netmask	203.158.206.126/24
CCTV1		IP Netmask	203.158.206.20/32
CCTV2		IP Netmask	203.158.206.25
CCTV2-1		IP Netmask	203.158.206.23/32
CCTV2-2		IP Netmask	203.158.206.24/32
DMZ-202.29.7.64_26		IP Netmask	202.29.7.64/26
Google-NS84_v4		IP Netmask	8.8.4.4/32
Google-NS88_v4		IP Netmask	8.8.8.8/32
Internal-10.2.9.0_24		IP Netmask	10.2.9.0/24
Internal-172.30.1.0_24		IP Netmask	172.30.1.0/24
Internal-172.30.10.0_24		IP Netmask	172.30.10.0/24
Internal-172.30.11.0_24		IP Netmask	172.30.11.0/24
Internal-172.30.12.0_24		IP Netmask	172.30.12.0/24
Internal-172.30.13.0_24		IP Netmask	172.30.13.0/24
Internal-172.30.14.0_24		IP Netmask	172.30.14.0/24
Internal-172.30.15.0_24		IP Netmask	172.30.15.0/24
Internal-172.30.16.0_24		IP Netmask	172.30.16.0/24
Internal-172.30.17.0 24		IP Netmask	172.30.17.0/24

รูปที่ 9. ส่วนขยาย Object

Interface	Template	Interfaces	Interface Type	Management Profile	Link State	IP Address
ethernet1/1		Slot 1	Layer3	MGT		202.29.7.126/26
						203.158.206.254/24
						10.2.9.254/24
						2001:3C8:A002:C621::1/64
						2001:3C8:A002:E000::1/64
ethernet1/2		Slot 1	Layer3	MGT		172.30.254.254/24
						2001:3C8:A002:EFFF::1/64
ethernet1/3		Slot 1	Layer3	MGT		none
ethernet1/3.503		Slot 1	Layer3			203.158.192.246/30
ethernet1/3.504		Slot 1	Layer3	MGT-Untrust		110.164.158.10/29
ethernet1/4		Slot 1	Layer3			none
ethernet1/4.250		Slot 1	Layer3	MGT-Untrust		202.28.209.98/30
ethernet1/4.251		Slot 1	Layer3			2001:3C8:C305:3FF5::2/64
ethernet1/4.502		Slot 1	Layer3			10.254.254.2/30
						2001:3C8:A002:FFFF:FFFF:FFFF:2:2
ethernet1/5		Slot 1				none
ethernet1/6		Slot 1				none
ethernet1/7		Slot 1				none
ethernet1/8		Slot 1				none
ethernet1/9		Slot 1				none

รูปที่ 10. ส่วนขยาย Network

Virtual Router	Tag	VLAN / Virtual-Wire	Virtual System	Security Zone
default	Untagged	none	vsys1	dmz
default	Untagged	none	vsys1	Internal
none	Untagged	none	vsys1	none
default	503	none	vsys1	RMUTi
default	504	none	vsys1	3BB
none	Untagged	none	vsys1	none
default	250	none	vsys1	Uninet
default	251	none	vsys1	Uninet
default	502	none	vsys1	Uninet
none	Untagged	none	none	none
none	Untagged	none	none	none
none	Untagged	none	none	none
none	Untagged	none	none	none
none	Untagged	none	none	none

รูปที่ 11. ส่วนขยาย Network(ต่อ)

3. นำทฤษฎีเข้ามาวิเคราะห์กฎการทำงานของไฟร์วอลล์ เพื่อหา กฎที่มีความซ้ำซ้อน โดยใช้ทฤษฎี Shadowing Anomaly, Correlation Anomaly, Generalization Anomaly และ Redundancy Anomaly

	Rule	S	С	G	R	สาเหตุ	IP ที่ซ้ำ 1	IP ที่ซ้ำ 2	IP ที่ซ้ำ 3
Ī	1								
Ī	2								
Ī	3								
Ī	4								
Ī	5								
Ī	6								
Ī	7								
Ī	8								
Ī	9								
ſ	10								
Ī	11								
	12								
	13								
Ī	14				1	ประกาศซ้ำกับกฎที่ 13	172.30.0.0/15	203.158.206.0/23	
Ī	15				1	ประกาศซ้ำกับกฎที่ 14	172.30.0.0/15	203.158.206.0/23	
	16				1	ประกาศซ้ำกับกฎที่ 15	172.30.0.0/15	203.158.206.0/23	
	17				1	ประกาศซ้ำกับกฎที่ 16	172.30.0.0/15		

รูปที่ 12. การวิเคราะห์กฎตามทฤษฎี

จากการวิเคราะห์กฎการทำงานของไฟล์วอลล์ 91 กฎ พบว่ามีกฎ ที่ขัดแย้งกันตรงกับทฤษฎีกฎข้อที่ 4 คือ Redundancy Anomaly ดังนั้นจึงทำการลบกฎที่ซ้ำซ้อนออกไป ซึ่งได้ลบกฎที่ 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 25, 30, 31, 33, 35, 36, 37, 38, 40, 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47, 48, 49, 52, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 65, 66, 67, 68 และ 72 รวมทั้งหมดเป็น 45 กฎ คิดเป็นร้อยละ 50.55 เปอร์เซ็นต์ ซึ่ง มีความปลอดภัยเท่าเดิม

5.1 วิเคราะห์ความเร็วในการทำงานของไฟล์วอลล์ก่อนการ ปรับเปลี่ยนกฎ

Rule	กฏที่ตรวจสอบ	เวลาที่ใช้ CPU (วินาที)
R1	Any	1
R2	Any	3
R3	Firewall	1
R4	Any	1
R5	Any	4
R6	Ksc-Inside-All_v4	2
	Ksc-Public_v4-23	
R7	Internal Network	1
R8	Internal Network	1
R9	Any	1
R10	Internal Network	1

รูปที่ 13. ระยะเวลาในการประมวลผลของไฟล์วอลล์ก่อน การปรับเปลี่ยนกฎ

เนื่องจากต้องการวัดความเร็วในการทำงานของไฟล์วอลล์ จึงได้ อนุมานให้กฎการทำงาน มีหน่วยเป็นมิลลิวินาที ซึ่งจำนวนแต่ละ มิลลิวินาที จะพิจารณาจากกฎแต่ละข้อ ว่ามีลำดับการทำงาน มากน้อยเพียงใด โดยให้การประมวลผลในแต่ละขั้น มีระยะเวลา ต่อหนึ่งมิลลิวินาที เพื่อให้เห็นผลต่างที่ชัดเจนเมื่อทำการลดความ ซ้ำซ้อนของกภ

ยกตัวอย่างจากการเข้าใช้งาน www.sanook.com ซึ่งมี IP Address 203.151.129.168 โดยกฎของไฟล์วอลล์ จะเริ่มทำงาน เรียงตามลำดับ ตั้งแต่ Rule1 ถึง Rule91 ซึ่งเว็บไซต์ www.sanook.com เข้าใช้งานได้เมื่อถึง Rule88 ดังนั้นจึงใช้ สูตรหาเวลาในการรอคอย Average Waiting Time(AVG) โดยมี สมการดังนี้

$$AVG = \frac{R_1 + R_2 + \dots + R_N}{N} \tag{1}$$

เมื่อ AVG คือ ผลรวมของระยะเวลาที่รอคอย $R_1...R_N$ คือ ระยะเวลาการรอคอยเพื่อประมวลผลของแต่ละกฎ N คือ จำนวนกฎทั้งหมดที่ประมวลผล

เมื่อแทนค่าเข้าไปในสมการแล้วจะได้ผลลัพธ์ดังนี้

$$AVG = \frac{R_1 + R_2 + R_3 + \dots + R_{88}}{91}$$

$$AVG = \frac{1+3+1+...+1}{91}$$
$$AVG = \frac{157}{91}$$

$$AVG = \frac{1.7}{1000} = 0.0017 \ ms$$

จะได้ผลสรุปว่า เมื่อมีการเข้าถึง www.sanook.com จากภายใน เครือข่ายของมหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ ได้มีระยะเวลาในการ ประมวลผลกฎของไฟล์วอลล์ อยู่ที่ 0.0017 มิลลิวินาที

5.2 วิเคราะห์ความเร็วในการทำงานของไฟล์วอลล์หลังการ ปรับเปลี่ยนกฎ

Rule	กฏที่ตรวจสอบ	เวลาที่ใช้ CPU (วินาที)
R13	Ksc-Inside-All_v4	2
	Ksc-Public_v4-23	
R14	Ksc-Inside-All_v4	0
	Ksc-Public_v4-23	
R15	Ksc-Inside-All_v4	0
	Ksc-Public_v4-23	
R16	Ksc-Inside-All_v4	0
	Ksc-Public_v4-23	
R17	Ksc-Inside-All_v4	0
R18	Ksc-Inside-All_v4	0
	Ksc-Public_v4-23	

รูปที่ 14. ระยะเวลาในการประมวลผลของไฟล์วอลล์หลังการปรับเปลี่ยนกฏ

ข้อมูลในตารางได้ทำการปรับเปลี่ยนระยะเวลาในการประมวลผล ให้เท่ากับ 0 สำหรับกฎที่ได้ทำการลบออกไปทั้ง 49 กฎ ซึ่งจะ ส่งผลให้ไฟล์วอลล์มีการทำงานที่รวดเร็วยิ่งขึ้น โดยจะทำการ ทดสอบระยะเวลาในการทำงานด้วยสมการ AVG เช่นเดิม โดย ทดสอบจากการเข้าถึง www.sanook.com ที่มีการปรับกฎเหลือ เพียง 42 กฎ

เมื่อแทนค่าเข้าไปในสมการแล้วจะได้ผลลัพธ์ดังนี้

$$AVG = \frac{R_1 + R_2 + R_3 + \dots + R_{88}}{42}$$

$$AVG = \frac{1 + 3 + 1 + \dots + 1}{42}$$

$$AVG = \frac{63}{42}$$

$$AVG = \frac{1.5}{1000} = 0.0015 \ ms$$

จะได้ผลสรุปว่า เมื่อมีการเข้าถึง www.sanook.com จากภายใน เครือข่ายของมหาวิทยาลัยกาหสินธุ์ ได้มีระยะเวลาในการ ประมวลผลกฎของไฟล์วอลล์ที่ได้มีการปรับเปลี่ยนกฎแล้ว อยู่ที่ 0.0015 มิลลิวินาที ซึ่งมีระยะเวลาน้อยกว่าครั้งแรก 0.0017-0.0015 = 0.0002 มิลลิวินาที

6. สรุปผลการวิเคราะห์

ผลจากการวิเคราะห์กฎการทำงานของไฟร์วอลล์ มหาวิทยาลัย กาฬสินธุ์ จากเดิมมีการประกาศกฎการทำงานไฟร์วอลล์ 91 กฎ การทำงาน พบว่ามีความซ้ำซ้อนของกฎเกิดขึ้น และมีกฎที่ถูก ประกาศขึ้นมา แต่ไม่ได้ถูกเรียกใช้งาน ซึ่งที่ได้กล่าวมานี้ส่งผล โดยตรงที่จะทำให้การทำงานของไฟร์วอลล์นั้นช้ามากขึ้น

7. สรุปผลการดำเนินงาน

ผลสรุปจากการวิเคราะห์กฎการทำงานของไฟร์วอลล มหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ นำกฎไฟร์วอล์ของมหาวิทยาลัยกาฬสินธุ์ มาวิเคราะห์ขั้นตอนในการทำงานทีละกฎ เพื่อที่จะตรวจสอบหา ความล่าช้าที่เกิดขึ้นส่วนมากเกิดจากกฏการทำงานแบบ Redundancy Anomalyและ Correlation Anomaly จากนั้น จะใช้ทฤษฎีในการวิเคราะห์กฎ และทำการปรับกฎเพื่อให้มีการ ทำงานที่รวดเร็วยิ่งขึ้น

เมื่อผู้วิจัยได้ทำการสลับกฎการทำงานของไฟร์วอลล์ ตามทฤษฎี Shadowing Anomaly, Correlation Anomaly, Generalization Anomaly และ Redundancy Anomaly แล้ว ผลปรากฎว่าไฟร์วอลล์มีการทำงานที่รวดเร็วมากยิ่งขึ้นกว่าแต่ ก่อน โดยที่ไม่ได้มีการลบหรือแก้ไข กฎเดิมแต่อย่างใด

ผลจากการวิเคราะห์กฎการทำงานของไฟร์วอลล์ มหาวิทยาลัยกาหสินธุ์ ผู้จัดทำจึงได้ทำการวิเคราะห์ตามทฤษฎี ของ Al-Shaer et al โดยพบว่าตรงตามกฎข้อ Redundancy และได้จัดเรียงกฎใหม่ จากเดิมมีการประกาศกฎการทำงานไฟร์ วอลล์ 91 กฎการทำงาน พบว่ามีความซ้ำซ้อนของกฎเกิดขึ้น และมีกฎที่ถูกประกาศขึ้นมา จึงได้ลดความซ้ำซ้อนของกฎ เหลือ 42 กฎ หรือลดไป 46.15% ส่งผลให้ไฟล์วอลล์มีการทำงานเร็ว ขึ้น 0.0002 มิลลิวินาที

เอกสารอ้างอิง

[1] K. Golnabi, R. Min, L. Khan and E. Al-Shaer. "Analysis of Firewall Policy Rules Using Data Mining Techniques." In Proceedings of IEEE/IFIP Network Operations and Management Symposium, Vancouver, Canada, pp. 305-315, April 2006.

- [2] อธิพงศ์ คำสีลา. "**การปรับปรุงการจัดการกฎไฟร์วอลล์ด้วย** แนวคิดการตัดสินใจแบบโดเมนเดี่ยว". เทคโนโลยีสารสนเทศ ปีที่ 10, ฉบับที่2 (กรกฎาคม ธันวาคม 2557). หน้า 1-3.
- [3] A. Liu. "Formal Verification of Firewall Policies." In Proceedings of IEEE International Conference on Communications, Beijing, China, pp. 1494-1498, May 2008.
- [4] A. Bouhoula and Z. Trabelsi. "Handling Anomalies in Distributed Firewalls." In Proceeding of IEEE Innovations in Information Technology, Dubai, United Arab emirates, pp. 1-5, November 2006.
- [5] E. Al-Shaer and H. Harmed. "Modeling and Management of Firewall Policies." *IEEE Transactions on Network and Service Management,* Vol. 1, Issue 1, pp. 2-10, April 2004.
- [6] H. Hamed, A. El-Atawy and E. Al-Shaer. "On Dynamic Optimization of Packet Matching in High-Speed Firewalls." *IEEE Journal on Selected Areas in Communications*, Vol. 24, Issue. 10, pp. 1817-1830, October 2006.
- [7] สุชาติ คุ้มมะณี และจุรภรณ์ ตั้งมั่นดี. "การจัดการกฎ ของไฟร์วอลล์แบบกึ่งอัตโนมัติ" วารสารเทคโนโลยีสารสนเทศ พระจอมเกล้าพระนครเหนือ (Information Technology Journal) ปีที่ 5 ฉบับที่ 9 มกราคม-มิถุนายน 2552, หน้า 8-17. [8]จุรีภรณ์ ตั้งมั่นดี ปริญญา ระดาบุตร และ สุชาติ คุ้มมะณี. "ประยุกต์ VLSM กับการตรวจสอบกฎของ ไฟล์วอลล์" in In Proceedings of the Joint conference on Computer Science and Software Engineering (JCSSE). Kanjanaburi, Thailand. May 2008.