



การวิเคราะห์ระบบตรวจจัดการบุกรุกบนอุปกรณ์ฝังตัวเพื่อแจ้งเตือนการบุกรุก
เครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์ออส

Intrusion Detection System Analysis on Embedded Devices to Alert
Kerberos Server Intrusion

อรรถพล ป้อมสถิตย์*

Auttapon Pomsathit

Received : May 27, 2019

Revised : March 30, 2022

Accepted : April 27, 2022

บทคัดย่อ

งานวิจัยระบบตรวจจัดการบุกรุกบนอุปกรณ์ฝังตัวเพื่อแจ้งเตือนการบุกรุกเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์ออสได้นำเสนอ การศึกษาการบุกรุกเครื่องแม่ข่ายที่มีผู้บุกรุกโจมตีไปที่เครื่องแม่ข่าย ด้วยการทดสอบการโจมตีรูปแบบการปฏิเสธการ ให้บริการ 3รูปแบบได้แก่ SYN Flood UDP Flood และ ICMP Flood โดยทดสอบการเปรียบเทียบระหว่างการ โจมตีเคอร์เบอร์ออสเซิร์ฟเวอร์ เพื่อดูประสิทธิภาพของเคอร์เบอร์ออส การทำงานการตรวจจัดการบุกรุกที่ถูกติดตั้ง ในอุปกรณ์ฝังตัวราสเบอร์ไพ และการทำงานการตรวจจัดการบุกรุกบนเครื่องแม่ข่าย ซึ่งการตรวจสอบการ ทำงานนั้นใช้เทคนิคเซลล์สคริปต์ใช้เวลา 120 วินาที ต่อการทดลอง บันทึกการทดลองทุก ๆ 5 วินาที และ ตรวจสอบผลค่าทรัพยากรหน่วยประมวลผลกลางหน่วยความจำหลัก และระบบเครือข่าย ทั้งนี้เครื่องแม่ข่ายที่อยู่ ในแผนผังเครือข่ายจะกำหนดให้ไม่มีการใช้งานไฟร์วอลล์และการรักษาความปลอดภัยรูปแบบอื่น ๆ ส่วนระบบ ตรวจจัดการบุกรุกเครื่องแม่ข่ายจะใช้โปรแกรม Snort บนระบบปฏิบัติการ Linux ผลการตรวจจัดการบุกรุกจากการ โจมตีประกอบด้วย 1.ผลการโจมตีผ่านการสื่อสารภายในของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์ออสมีค่าการใช้ทรัพยากร เฉลี่ยสูงกว่าการสื่อสารภายนอก 1.08 เท่า 2.ผลการตรวจจัดการบุกรุกโจมตีแบบ TCP Flood ค่าทรัพยากรเฉลี่ยคิด เป็น 1.02 และ 1.24 เท่า ของ UDP Flood และ ICMP Flood ตามลำดับ จะเห็นได้ว่าการตรวจจัดการโจมตี TCP Flood และ UDP Flood มีความแตกต่างกันไม่มาก แต่ส่วนของ ICMP Flood มีการใช้ทรัพยากรน้อย ที่สุด 3. ผลการทำงานการตรวจจัดการบุกรุกของอุปกรณ์ฝังตัวด้วยการสื่อสารแบบสายมีค่าการใช้ทรัพยากรรวม

*อาจารย์ประจำสาขาวิชานวัตกรรมดิจิทัล วิทยาลัยนวัตกรรมดิจิทัลเทคโนโลยี มหาวิทยาลัยรังสิต

Lecturer of Digital Innovation Department College of Digital Innovation Technology Rangsit University

เฉลี่ยมากกว่าแบบไร้สายถึง 2.28 เท่า 4. ผลการทำงานการตรวจจับการบุกรุกของอุปกรณ์ฝังตัวด้วยรูปแบบการสื่อสารภายในมีค่าการใช้ทรัพยากรรวมเฉลี่ยมากกว่าภายนอกถึง 1.16 เท่า 5. ส่วนผลการทำงานของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบออสที่ติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุก มีค่าทรัพยากร CPU และ RAM มากกว่าเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบออสที่แยกการติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกไปยังร่าสเบอร์รี่ไฟถึง 1.28 และ 1.15 เท่า สุดท้ายนี้การติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกลงบนอุปกรณ์ร่าสเบอร์รี่ไฟช่วยให้ลดค่าทรัพยากรที่ใช้ในเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบออสที่ติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกได้ และไม่เป็นการรบกวนการทำงานของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบออส

คำสำคัญ : ระบบตรวจจับการบุกรุก / การปฏิเสธการให้บริการ / การรักษาความมั่นคงทางไซเบอร์ / อุปกรณ์ฝังตัว

ABSTRACT

Research into Intrusion detection on embedded devices for the purpose of alerting to Kerberos server intrusion. The research examines network intrusions in which intruders assault the system. To evaluate the performance of Kerberos against three distinct denial-of-service attacks—SYN Flood, UDP Flood, and ICMP Flood—we ran benchmarks against Kerberos server assaults. A Snort intrusion detection capability is deployed on both the embedded Raspberry Pi and the server. Performance verification was accomplished through the use of a shell script approach that required 120 seconds for each experiment, recorded the experiment every 5 seconds, and examined the processor resource numbers. Primary memory and network connectivity However, placing the server on the network map disables firewalls and other types of protection. The network intrusion detection system runs on the Linux operating system and is based on the Snort application. 1. The consequence of an attack via the Kerberos server's internal communication consumes on average 1.08 times the resources of external communication. 2. A TCP Flood attack's consequences UDP Flood and ICMP Flood are 1.02 and 1.24 times more powerful, respectively. As can be observed, the detection of TCP Flood and UDP Flood assaults is similar, although ICMP Flood consumes the fewest resources. Intrusion detection in embedded devices using wired connections consumes an average of 2.28 times as many resources as wireless intrusion detection. The average overall resource use is 1.16 times that of the external environment. It has 1.28 and 1.15 times the CPU and RAM resources of a standalone Kerberos server for detecting Raspberry Pi incursions, respectively. Intrusion detection on Raspberry Pi devices significantly lowers the cost of resources consumed by Kerberos servers equipped with intrusion detection systems. It does not interfere with the Kerberos server's functioning.

Keywords : : Intrusion Detection System / Denial of Service / Cyber Security /
Embedded Devices

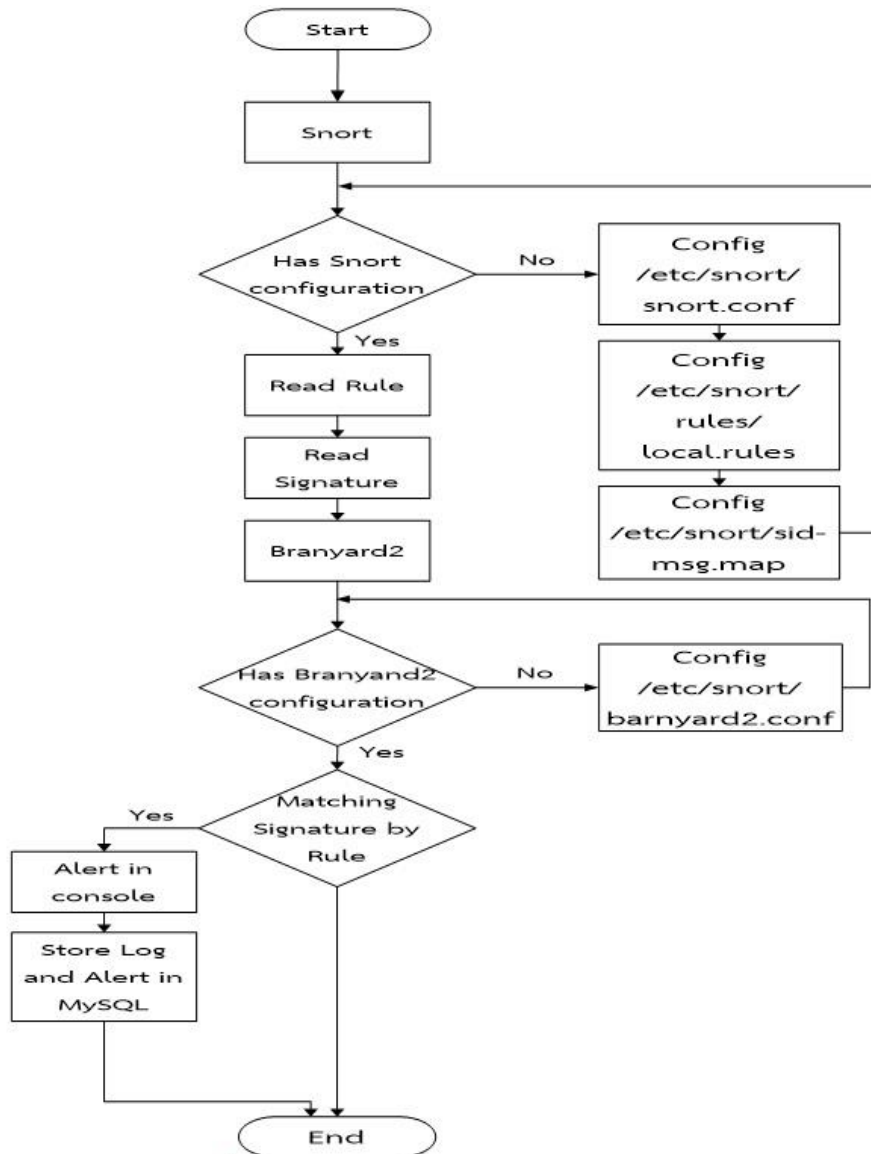
บทนำ

ปัจจุบันระบบคอมพิวเตอร์ที่ถูกละเมิดหรือถูกโจมตีมักเป็นระบบเปิดซึ่งยอมให้มีการติดต่อขอใช้งานจากระยะไกลได้ บุคคลที่ติดต่อขอใช้บริการผ่านทางเครือข่ายคอมพิวเตอร์สามารถทำการเชื่อมต่อแล้วเข้าใช้บริการผ่านเครื่องผู้ให้บริการจากตำแหน่งที่อยู่บนระบบเครือข่ายทำหน้าที่เป็นเครื่องผู้ให้บริการแก่เครื่องผู้รับบริการ เมื่อมีการขอเข้าใช้บริการมากขึ้นจากแหล่งต่างๆ บนเครือข่ายอินเทอร์เน็ตต่อไปจะมีผู้ใช้บางคนที่ไม่ประสงค์ดี บุคคลเหล่านี้อาจทำให้เกิดความเสียหายต่อเครือข่าย และองค์กรหน่วยงานต่างๆ ได้ ดังนั้นการรักษาความปลอดภัยทางไซเบอร์ที่มักจะเป็นการโจมตีแบบภายใน และส่วนน้อยจะเป็นการโจมตีจากภายนอก ถึงแม้ว่าเทคโนโลยีด้านการรักษาความมั่นคงทางไซเบอร์ได้ก้าวไปข้างหน้าอย่างรวดเร็วซอฟต์แวร์ และฮาร์ดแวร์ต่างๆ ที่เกี่ยวข้องกับความปลอดภัยด้านสารสนเทศได้ถูกวิจัยและพัฒนาขึ้นเพื่อตอบสนองความต้องการของผู้ใช้มากขึ้น แต่ก็ยังไม่สามารถป้องกันรูปแบบการโจมตีที่มีความหลากหลาย และซับซ้อนเพิ่มขึ้น ดังนั้นระบบตรวจจับการบุกรุก (Intrusion Detection System: IDS) หรือระบบตรวจจับการบุกรุกเป็นอีกหนึ่งเครื่องมือที่ใช้สำหรับตรวจจับความพยายามบุกรุกเครือข่ายโดยระบบจะแจ้งเตือนไปยังผู้ดูแลระบบเมื่อมีการบุกรุก หรือมีการพยายามที่จะบุกรุกเครือข่าย โดยระบบจะรายงานเฉพาะสิ่งที่กำหนดให้รายงานเท่านั้น (อรรถพล, 2562) อีกทั้งองค์กรหน่วยงานต่าง ๆ มีความจำเป็นต้องมีระบบตรวจจับการบุกรุก และระบบพิสูจน์ตัวตนควบคู่กัน เป็นอีกทางหนึ่งในการช่วยรักษาความปลอดภัยของระบบเครือข่ายคอมพิวเตอร์ หากเปรียบระบบเครือข่ายคอมพิวเตอร์เหมือนบ้านแล้วเคอร์เนลหรือสเปิร์ดเสมือนประตูเข้าบ้านที่ต้องสแกน ลายนิ้วมือและระบบตรวจจับการบุกรุก เปรียบเสมือนยามรักษาการณ์ภายในบ้านที่ชำนาญในการวิเคราะห์คนผ่านเข้าออก โดยดูจากลักษณะและพฤติกรรมของบุคคลที่ไม่ประสงค์ดีหากใครมีพฤติกรรมน่าสงสัยก็จะรายงานให้ผู้ดูแลระบบทราบทันที นับว่าระบบตรวจจับการบุกรุกเป็นเครื่องมือสำคัญอย่างยิ่งที่จะรับมือการบุกรุกจากผู้บุกรุก ผู้วิจัยจึงมีแนวคิดในการทำวิจัยการวิเคราะห์ระบบตรวจจับการบุกรุกบนอุปกรณ์ฝังตัวเพื่อแจ้งเตือนการบุกรุกเครื่องแม่ข่ายเคอร์เนลที่ จะมีการติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกในอุปกรณ์ฝังตัวนั้นคือ Raspberry PI เป็นอุปกรณ์ที่มีราคาประหยัด ในการช่วยเครื่องแม่ข่ายเคอร์เนลในการตรวจจับการบุกรุกโดยจะมีการแสดงผลการวิเคราะห์เพื่อ ประสิทธิภาพของระบบการทำงานของระบบตรวจจับการบุกรุกเพื่อป้องกันการโจมตีจากผู้บุกรุกในการระงับ ชะลอ ชัดขวาง หรือ ควบคุมจนเครื่องแม่ข่ายไม่สามารถทำงานตามปกติได้ โดยผลลัพธ์ที่ได้จากการวิจัยจะ สามารถนำมาใช้ในปรับปรุง และพัฒนาการดำเนินงานของผู้ดูแลระบบเครือข่ายของหน่วยงาน ภาครัฐและ ภาคเอกชน เพื่อนำไปสู่ความมั่นคงของระบบคอมพิวเตอร์และเทคโนโลยีสารสนเทศ

วิธีดำเนินการวิจัย

สำหรับการออกแบบระบบป้องกันการบุกรุกเครือข่าย เพื่อทำการทดสอบและวิเคราะห์ประสิทธิภาพของระบบตรวจจับการบุกรุกที่ใช้ในการป้องกันการบุกรุกเครือข่ายจากการโจมตีในรูปแบบต่าง ๆ อันประกอบด้วย

1. ส่วนตรวจจับการบุกรุก การออกแบบส่วนตรวจจับการบุกรุกเครือข่ายมีเป้าหมาย คือสามารถตรวจจับการบุกรุกเครือข่ายได้อย่างมีประสิทธิภาพ และสามารถแจ้งเตือนแก่ผู้ดูแลระบบ เพื่อหาวิธีการป้องกัน โดยมีรายละเอียดการออกแบบดังนี้



ภาพที่ 1 การออกแบบส่วนตรวจจับการบุกรุกเครือข่าย

1.1 ระบบปฏิบัติการลินุกซ์ลงราเชอริไฟโดยใช้ระบบปฏิบัติการ รุ่น Raspbian Jessie เป็นรุ่นที่รองรับการใช้งานโปรแกรม สนอร์ท

1.2 ติดตั้งโปรแกรมสนอร์ท เป็นซอฟต์แวร์รักษาความปลอดภัยทางเครือข่ายที่มีผู้พัฒนาอย่างต่อเนื่องซึ่งตัวโปรแกรมสนอร์ทจะทำงานบนระบบปฏิบัติการลินุกซ์ และวินโดวส์ (Windows)

1.3 ทำการตั้งค่า (Configure) คำรูล (Rule) ของโปรแกรมสนอร์ท รูลนั้นก็คือกฎหรือข้อบังคับในการตรวจจับรูปแบบการโจมตี หรือแพ็คเก็ตที่โปรแกรมตรวจจับได้ ในการวิจัยนี้ได้ทำการตั้งค่าและปรับแต่งคำรูลของโปรแกรมสนอร์ท เพราะคำรูลปกติที่โปรแกรมตั้งค่าให้เป็นคำรูลที่วิเคราะห์รูปแบบการโจมตีแบบธรรมดา ซึ่งตัวโปรแกรมจะไม่เปิดการใช้งานรูลทั้งหมด ตัวโปรแกรมจึงใช้งานรูลบางส่วนเท่านั้น ทำให้ในการศึกษาและวิจัยนั้นไม่สามารถเปรียบเทียบค่าประสิทธิภาพที่สูงสุดในการตรวจจับการโจมตีของโปรแกรมได้ ดังนั้นจึงทำการตั้งค่าคำรูลใหม่โดยทำการแก้ไข ปรับแต่ง และตั้งค่าภายในไฟล์ snort.conf ของโปรแกรม (Auttapon, 2015) โดยทำการเปิดใช้งานรูลทั้งหมดที่โปรแกรมสามารถตรวจจับได้ และทำการอัปเดต (Update) กำหนดคำรูลของสนอร์ท โดยต้องเข้าไปแก้ไขไฟล์ local.rules ซึ่งไฟล์นี้จะสามารถกำหนดได้ว่า จะทำการตรวจจับที่อยู่ไอพี พอร์ต และการเชื่อมต่อในลักษณะที่กำหนด เป็นแบบ TCP, UDP และ ICMP ซึ่งการตั้งค่าไฟล์นี้สนอร์ทจะทำการบันทึกรูลลงในฐานข้อมูลด้วย โดยการดำเนินการส่วนตรวจจับการบุกรุกเครือข่าย แสดงดังภาพที่ 1

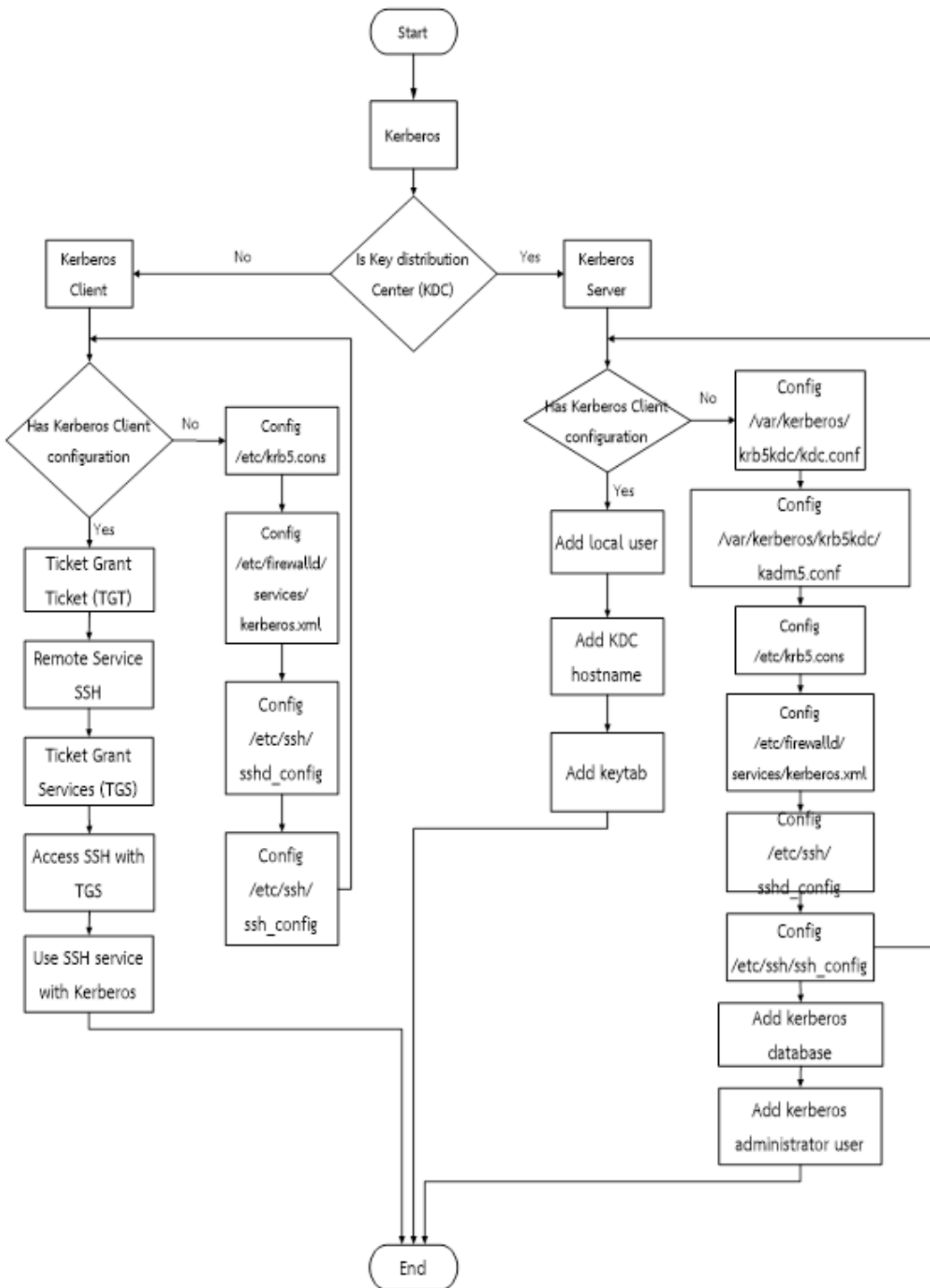
2. ส่วนระบบพิสูจน์ตัวตน

แสดงการตรวจสอบผู้ที่มาใช้งานระบบเครือข่ายอินเทอร์เน็ต โดยระบบจะทำการตรวจสอบจากชื่อผู้ใช้ (Username) และรหัสผ่าน (Password) ว่าถูกต้องหรือไม่ โดยมีส่วนประกอบและโครงสร้างดังภาพที่ 2 ซึ่งจากการออกแบบส่วนโปรแกรมระบบพิสูจน์ตัวตนจะทำงานภายใต้ระบบปฏิบัติการ CentOS ประกอบไปด้วย 2 ส่วนคือ และผู้ใช้เคอร์เบอร์อส (Kerberos Client) และส่วนศูนย์กลางการกระจายกุญแจที่สำคัญ (Thakur, Dogra & Sood, 2015) โดยมีรายละเอียดการดำเนินงานดังนี้

2.1 ระบบปฏิบัติการลินุกซ์ ทำการติดตั้งระบบปฏิบัติการลินุกซ์ ใช้ในการทดสอบจะใช้รุ่น 7 รวมไปถึงการติดตั้งโปรแกรมเคอร์เบอร์อส เซิร์ฟเวอร์ และโปรแกรม Kerberos workstation โดยในช่วงเวลาที่ทำวิจัยนี้จะใช้รุ่น 5

2.2 ติดตั้งผู้ใช้เคอร์เบอร์อส เป็นซอฟต์แวร์ระบบพิสูจน์ตัวตนทำงานผ่านโปรโตคอล 88 ที่โดยในช่วงเวลานี้จะใช้ Kerberos workstation ดังภาพที่ 3

2.3 ติดตั้งระบบศูนย์กลางการกระจายกุญแจเป็นซอฟต์แวร์ระบบพิสูจน์ตัวตนเป็นส่วนเก็บข้อมูลยืนยันตัวตนบนระบบเครือข่าย ดังภาพที่ 4



ภาพที่ 2 การออกแบบระบบพิสูจน์ตัวตน

```

kdc1@kdc1:/home/kdc1
File Edit View Search Terminal Help
GNU nano 2.3.1 File: /etc/krb5.conf

[logging]
default = FILE:/var/log/krb5libs.log
kdc = FILE:/var/log/krb5kdc.log
admin_server = FILE:/var/log/kadmind.log

[libdefaults]
dns_lookup_realm = false
ticket_lifetime = 24h
renew_lifetime = 7d
forwardable = true
rdns = false
# default_realm = EXAMPLE.COM
default_ccache_name = KEYRING:persistent:%{uid}

[realms]
# EXAMPLE.COM = {
#   kdc = kerberos.example.com
#   admin_server = kerberos.example.com
# }
    
```

ภาพที่ 3 แสดงคำสั่งการตั้งค่าผู้ใช้เคอร์เบอร์ออส

```

kdc1@kdc1:/home/kdc1
File Edit View Search Terminal Help
GNU nano 2.3.1 File: /var/kerberos/krb5kdc/kdc.conf

[[kdcdefaults]
kdc_ports = 88
kdc_tcp_ports = 88

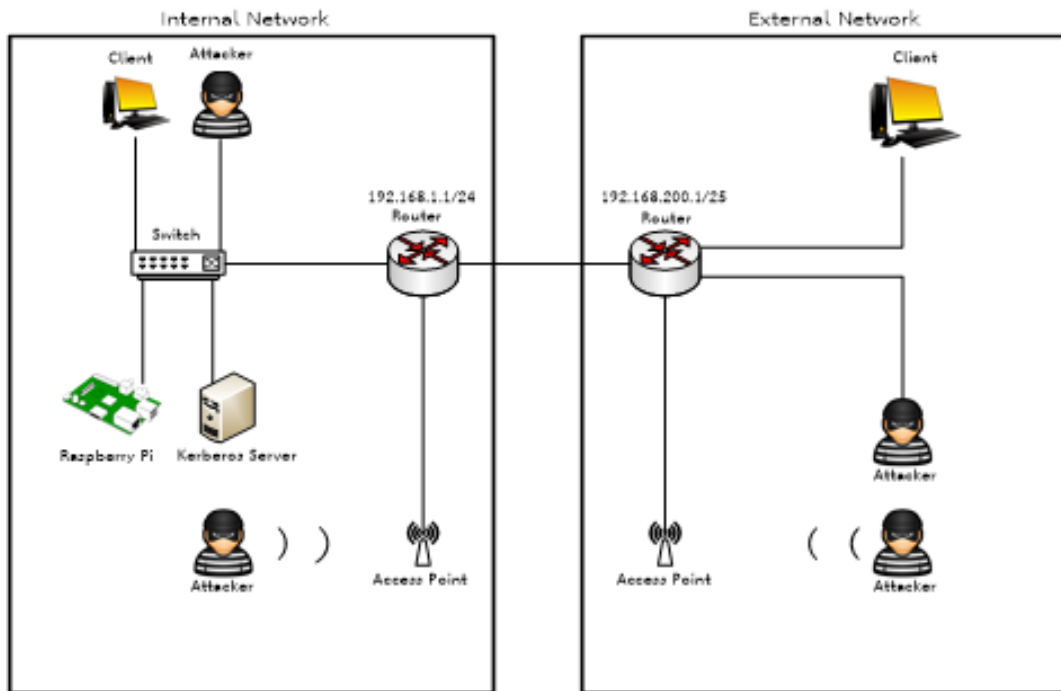
[realms]
EXAMPLE.COM = {
#master_key_type = aes256-cts
acl_file = /var/kerberos/krb5kdc/kadm5.acl
dict_file = /usr/share/dict/words
admin_keytab = /var/kerberos/krb5kdc/kadm5.keytab
supported_encypes = aes256-cts:normal aes128-cts:normal des3-hmac-sha1:normal$
}
    
```

ภาพที่ 4 ตัวอย่างการตั้งค่าศูนย์กลางการกระจายกุญแจ

ในแต่ละการโจมตีแบ่งออกเป็นโจมตีเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์ออส และการตรวจจับการบุกรุกบนอุปกรณ์ฝั่งตัวรับ โดยจะใช้เทคนิคการโจมตีทั้ง 3 โพรโทคอล คือ TCP Flood, UDP Flood และ ICMP Flood ในการทดลองแต่ละครั้งจะออกแบบโดยใช้ฝั่งเครือข่ายแตกต่างกันออกไปขึ้นอยู่กับวัตถุประสงค์ในการที่ศึกษาการทดลองนั้น และขั้นตอนในการทดลองนั้น ได้นำเสนอรูปแบบของผังงานดังภาพที่ 5 เพื่อให้ผู้ที่สนใจทำการการศึกษาระบบการทดสอบง่ายขึ้น

ในแต่ละการทดลอง ทำการทดลองโดยใช้โปรแกรมจำลองการบุกรุก มีการโจมตีที่เหมือนกัน และมีเวลาในการทดลองที่เท่ากันเพื่อที่จะนำผลการทดลองที่ได้มาเปรียบเทียบกับวิเคราะห์หาความแตกต่างในแต่ละการทดลอง ในการออกแบบผังเครือข่ายการโจมตีนั้น ได้ออกแบบโดยใช้อุปกรณ์ที่มีอยู่ของผู้วิจัย จึงจำเป็นต้องคำนึงถึงทรัพยากรที่ใช้เป็นสำคัญโดยมีรายละเอียดการออกแบบผังเครือข่ายทั้งหมดกล่าวคือให้มีการทดลองที่

สภาพแวดล้อมเดียวกันตามที่กำหนดสภาพการทดลองไว้โดยคำนึงถึงการโจมตีไปยังเครื่องแม่ข่ายเซิร์ฟเวอร์หรือเครื่องแม่ข่ายเซิร์ฟเวอร์ที่มีการตรวจจับการบุกรุกด้วยอุปกรณ์ฝังตัวราสเบอร์รี่ไพ และเครื่องแม่ข่ายที่ติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกไว้ (Muhammet & Resul, 2018) แล้วทำการตรวจสอบด้วยโปรแกรมตรวจสอบการทำงาน โดยนำผลลัพธ์จากการทดลองนำมาบันทึกลงตาราง



ภาพที่ 5 แสดงการออกแบบเครือข่ายภายใน และภายนอก

ผลการวิจัย

การวิเคราะห์ประสิทธิภาพการโจมตี ได้แบ่งการทดลองออกเป็น 4 การทดลองคือ

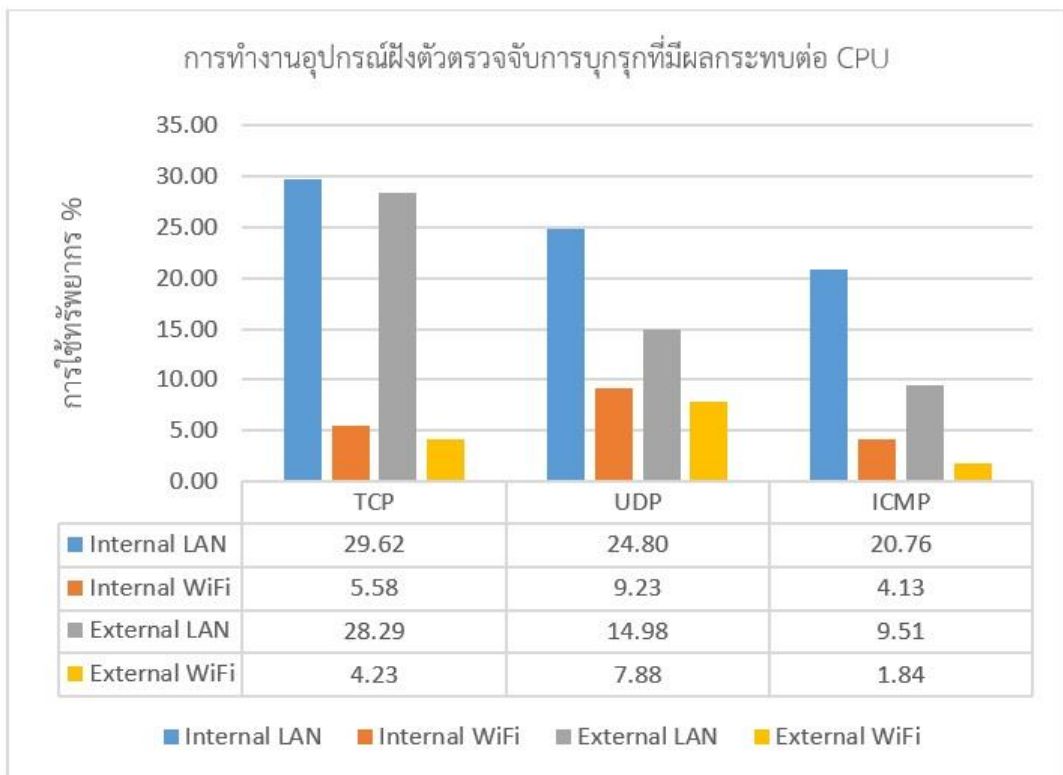
1. ผลรวมการทำงานอุปกรณ์ฝังตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ CPU
2. ผลรวมการทำงานอุปกรณ์ฝังตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ RAM
3. ผลรวมการทำงานอุปกรณ์ฝังตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ Network
4. การเปรียบเทียบการทำงานอุปกรณ์ฝังตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ TCP, UDP และ

ICMP

เพื่อที่จะให้ทราบถึงประสิทธิภาพการทำงานของฮาร์ดแวร์ และความแตกต่างระหว่างการโจมตีผ่านระบบเครือข่ายและการโจมตีผ่านระบบเครือข่ายไร้สาย เพื่อวิเคราะห์ประสิทธิภาพการตรวจจับการบุกรุกที่มีประสิทธิภาพมากที่สุด ซึ่งในการทดลองนี้จะใช้การโจมตีแบบปฏิเสธการให้บริการโดยแบ่งการโจมตีออกเป็น 3 ประเภท ได้แก่ SYN Flood, UDP Flood และ ICMP Flood ซึ่งทำการทดสอบประสิทธิภาพด้วยการใช้ระบบ

ตรวจจับการบุกรุกเพื่อเก็บข้อมูลการบุกรุกที่เกิดขึ้นในเครื่องแม่ข่าย โดยผลการทดลองจะเปรียบเทียบจำนวนเหตุการณ์ที่ระบบตรวจจับการบุกรุกซึ่งสามารถจับได้ระหว่างการโจมตีผ่านเครือข่ายสาย และการโจมตีผ่านระบบเครือข่ายไร้สายที่มีการโจมตีจากภายในและภายนอกโดยมีเราเตอร์ทำหน้าที่แบ่งพื้นที่ระบบเครือข่ายภายในและภายนอก ซึ่งการดำเนินการตามขั้นตอนการทดลองได้ทำการรวบรวมข้อมูลจากผลการดำเนินงานหาค่าเฉลี่ย และแสดงอยู่ในรูปของกราฟเพื่อให้ง่ายต่อการวิเคราะห์ข้อมูลในการทดลองโจมตีระบบในระยะเวลาเท่าๆกัน คือ 5 วินาทีโดยมีการส่งแพ็กเก็ตในการโจมตีจำนวน 1,000 แพ็กเก็ต

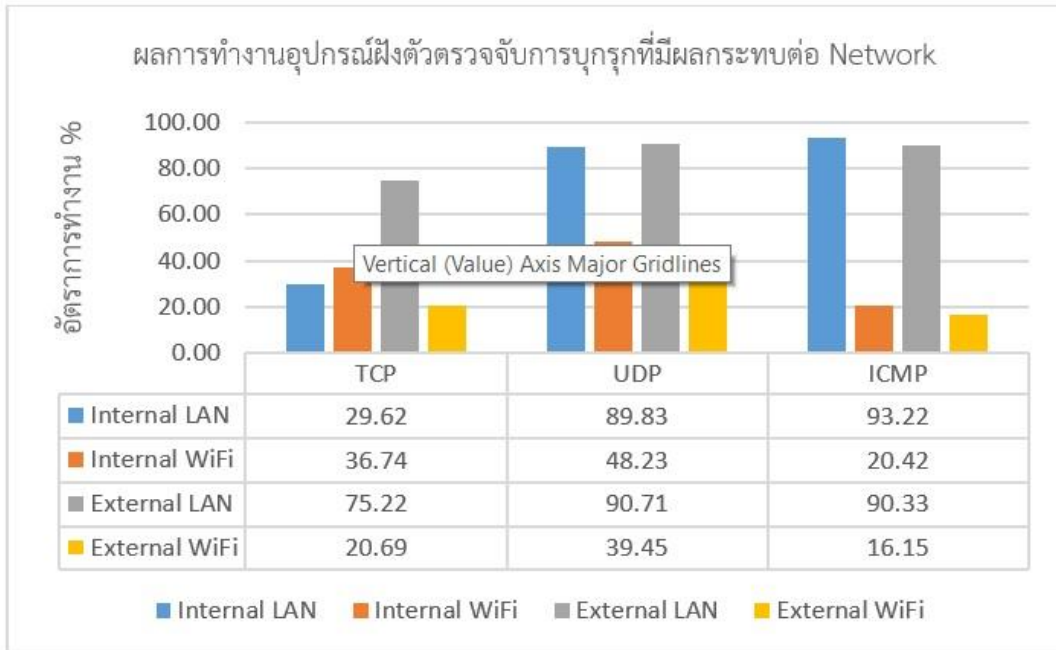
1. สรุปผลการทำงานอุปกรณ์ฝั่งตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ CPU แสดงในภาพที่ 6 แสดงให้เห็นการตรวจจับการบุกรุกที่สามารถส่งผลกระทบต่อ CPU มากที่สุดคือ การตรวจจับการบุกรุกแบบ TCP เนื่องจากเป็นการบุกรุกในโพรโทคอลที่มีการเชื่อมต่อโดยใช้การเชื่อมต่อแบบสมบูรณ์ (Connection-Oriented) ส่งผลให้มีความเปลี่ยนแปลงของการใช้ทรัพยากร CPU มีค่ามากที่สุดเมื่อเปรียบเทียบกับกรบุกรุกรูปแบบอื่น แสดงดังภาพที่ 6



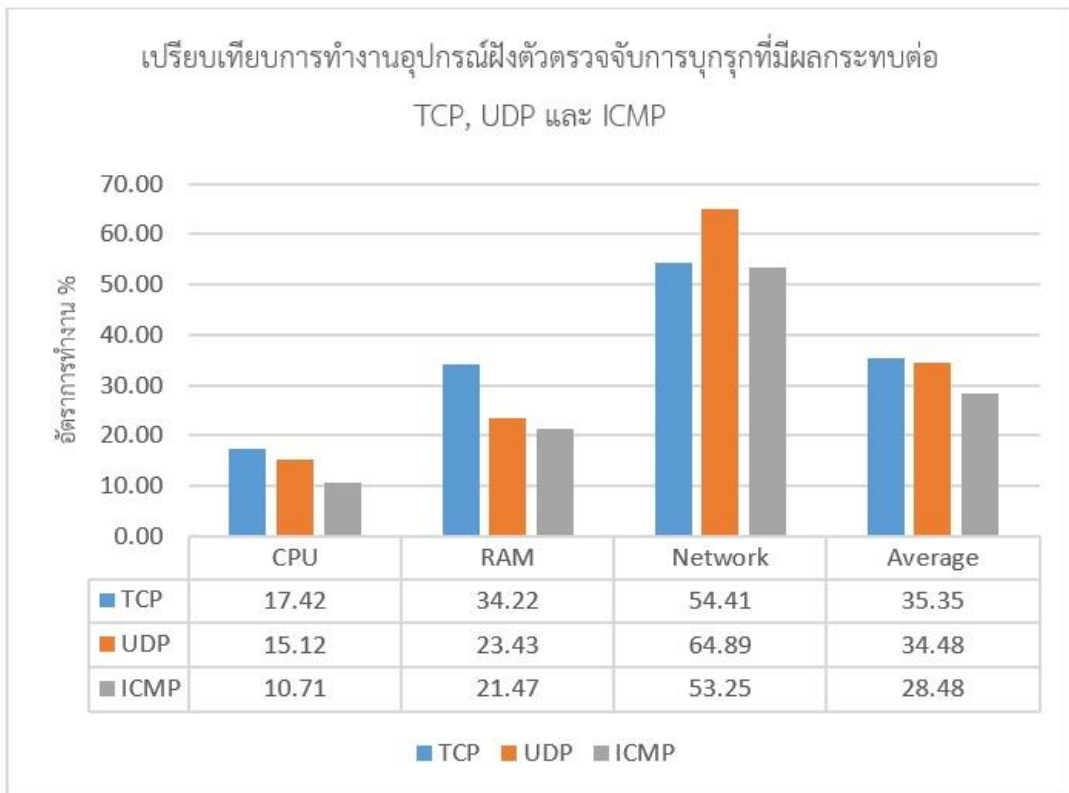
ภาพที่ 6 ผลการทำงานอุปกรณ์ฝั่งตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ CPU

2. ผลรวมการทำงานอุปกรณ์ฝั่งตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ RAM แสดงดังภาพที่ 7 แสดงให้เห็นการตรวจจับการบุกรุกส่งผลกระทบต่อ RAM ที่มากที่สุดคือ การตรวจจับการบุกรุกแบบ ICMP ในรูปแบบการสื่อสารแบบภายใน เนื่องจาก การประมวลผลของโพรโทคอล ICMP มีข้อมูลการสื่อสารที่กำหนดไว้แล้วแต่จะ

เพิ่มในส่วนของข้อมูลข้อมูลเปย์โหลด (Payload) เป็นข้อความแบบสุ่ม ทำให้กระบวนการถอดรหัสเป็นไปได้ช้า และ ในส่วนรูปแบบการสื่อสารแบบภายในไม่ได้ทำการเปลี่ยนแปลงหรือบีบอัดข้อมูลใดๆ จึงทำให้ข้อมูลค้างใน RAM เป็นจำนวนมาก



ภาพที่ 7 ผลรวมการทำงานของอุปกรณ์ฝังตัวตรวจจับการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ RAM



ภาพที่ 8 เปรียบเทียบการทำงานอุปกรณ์ฝั่งตัวตรวจจัดการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ TCP, UDP และ ICMP

3. ผลรวมการทำงานอุปกรณ์ฝั่งตัวตรวจจัดการบุกรุกที่มีผลกระทบต่อ Network แสดงดังภาพที่ 8 แสดงให้เห็นการตรวจจัดการบุกรุกที่สามารถส่งผลกระทบต่อ Network มากที่สุดคือการตรวจจัดการบุกรุกแบบ ICMP เนื่องจากการบุกรุกที่มีรูปแบบคือ ส่งแล้วมีการตอบกลับเสมอ และสวิตช์รับข้อมูลขาเข้า และขาออก ทำให้ค่า Network มีขนาดใหญ่ตามในส่วนของ UDP เป็นการบุกรุกในโปรโตคอล UDP โดยใช้เทคนิคการเชื่อมต่อแบบคอนเนคชันเลส ส่งผลให้มีค่าความเปลี่ยนแปลงของการใช้ทรัพยากร Network ที่มีค่ามากตามกัน

อภิปรายผลการวิจัย

งานวิจัยนี้ได้ทำการทดลองรูปแบบการโจมตีอันประกอบด้วย TCP Flood, UDP Flood และ ICMP Flood ที่กำหนดให้ทุกรูปแบบการโจมตีมีค่าแพ็กเก็ตที่ 1448 ไบต์ ซึ่งมีรูปแบบการสื่อสารเครือข่ายภายใน และเครือข่ายภายนอก เพราะการโจมตีนั้นมิได้ทุกสถานที่ที่มีการเชื่อมต่อหากันได้ ส่วนชนิดสื่อกลางของการสื่อสารที่มีการใช้งานได้ทั้งสาย และแบบไร้สาย โดยผลการทดลองการบุกรุกโจมตีแบบ TCP Flood ของเครื่องแม่ข่าย เคอร์เนลหรือสมิค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยมีความรุนแรงมากที่สุดคิดเป็น 1.46 และ 1.57 เท่าของ UDP Flood และ ICMP Flood ตามลำดับ เพราะการใช้การโจมตีรูปแบบ TCP Flood นั้นทำให้ CPU มีการประมวลผลนานขึ้นเนื่องจากกระบวนการ SYN-ACK ของ TCP Flood ที่มีการส่งแพ็กเก็ตหลายครั้งเป็นจำนวนมาก เมื่อมีการ

ประมวลผลที่ซ้ำทำให้มีการใช้ RAM เพิ่มขึ้นด้วยเพราะแพ็กเก็ตที่เข้ามาจะถูกเก็บไว้ที่ RAM ก่อนที่ CPU จะทำการอ่านข้อมูลแล้วทำการลบข้อมูลจาก RAM ออกไป ผลการบุกรุกการสื่อสารแบบสายของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยสูงสุดคิดเป็น 1.49 เท่า ของชนิดสื่อกลางการสื่อสารแบบไร้สาย เพราะการเชื่อมต่อแบบสายนั้นมีการรับส่งข้อมูลได้ในเวลาเดียวกันในขณะที่แบบไร้สายจะสลับการรับส่งข้อมูล และมีขนาดแบนด์วิธเพียงกว่าแบบสายถึง 1.8 เท่า ผลการบุกรุกโจมตีรูปแบบการสื่อสารภายในของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยสูงกว่าภายนอก 1.08 เท่า เพราะการติดต่อต่างเครือข่ายกันกล่าวคือมีการ ใช้เลขซับเน็ตมาร์ค (Subnet mask) ที่ต่างกันทำให้ไม่สามารถติดต่อหากันได้ แต่ด้วยความสามารถของเราเตอร์นั้นมีฟังก์ชันแทนซึ่งเป็นความสามารถแปลงเลขซับเน็ตมาร์คให้มองเห็นกันได้ แต่ทำให้เป็นการรบกวนการทำงาน เราเตอร์จึงมีโอกาสสูญเสียข้อมูลที่ส่งไปบางส่วน ผลการทดลองการตรวจบุกรุกโจมตีแบบ TCP Flood ค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยคิดเป็น 1.02 และ 1.24 เท่า ของ UDP Flood และ ICMP Flood ตามลำดับ เห็นได้ว่าการตรวจจับ TCP Flood และ UDP Flood มีความแตกต่างกันไม่มากเนื่องจากข้อมูลที่แนบมานั้นมีการสุ่มข้อความใหม่อยู่เสมอ แต่ส่วนของ ICMP Flood นั้นมีการสุ่มข้อความในข้อมูลที่ส่งมาน้อยกว่าทำให้การตรวจจับการบุกรุก ICMP Flood มีการใช้ทรัพยากรน้อยที่สุด ผลการทำงานการตรวจจับการบุกรุกของอุปกรณ์ฝังตัวด้วยชนิดสื่อกลางการสื่อสารแบบสายมีค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยมากกว่าแบบไร้สายถึง 2.28 เท่า เนื่องจากการเชื่อมต่อแบบสายนั้นมีการรับส่งข้อมูลได้ในเวลาเดียวกันในขณะที่แบบไร้สายจะสลับการรับส่งข้อมูล โดยข้อมูลที่นำไปตรวจจับนั้นจะขึ้นอยู่กับเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยสูงกว่าภายนอก 1.16 เท่า เพราะเกิดการสูญเสียข้อมูลที่เครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าทรัพยากรรวมเฉลี่ยสูงกว่าภายนอกจากการแทนทของเราเตอร์ ในส่วนผลการทำงานของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าที่ตั้งระบบตรวจจับการบุกรุก มีค่าทรัพยากร CPU และ RAM มากกว่าเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าที่แยกการติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกไปยังราสเบอร์รี่ไฟถึง 1.28 และ 1.15 เท่าของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าที่แยกการติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกไปยังราสเบอร์รี่ไฟ ทำให้การติดตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกลงบนอุปกรณ์ราสเบอร์รี่ไฟช่วยให้ลดค่าทรัพยากรที่ใช้ในเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าที่ตั้งระบบตรวจจับการบุกรุกได้ และไม่เป็นการรบกวนการทำงานของเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าในส่วนระบบเครือข่ายนั้นเท่ากัน เพราะมีการเปิดใช้งานสแนปพอร์ตในสวิตซ์ทำให้รับข้อมูลเหมือนกับเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าทุกประการ โดยจะคัดลอกข้อมูลที่เครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าที่รับมาทั้งหมดสุดท้ายนี้ทุกรูปแบบการโจมตีจะไม่มีผลกระทบต่ออุปกรณ์ฝังตัวราสเบอร์รี่ไฟ และอุปกรณ์ฝังตัวราสเบอร์รี่ไฟสามารถใช้งานอย่างราบรื่นโดยไม่มีปัญหาใด ๆ ทำให้สามารถทำหน้าที่ตรวจจับการบุกรุกให้กับเครื่องแม่ข่ายเคอร์เบอร์อสมิค่าอย่างมีประสิทธิภาพ

เอกสารอ้างอิง

- อรรถพล ป้อมสถิตย์. (2562). Enhanced Efficiency of Intrusion Detection Systems with Honey Pot in Cyber Security. *KKU Science journal*, 44(2), 384-397.
- อรรถพล ป้อมสถิตย์. (2555). Effective of Unicast and Multicast IP Address Attack Over Intrusion Detection System with Honeypot. ในการประชุม **Asia-Pacific Advanced Network : APAN ครั้งที่ 33 วันที่ 13-17 กุมภาพันธ์ พ.ศ. 2555**. เชียงใหม่ : ศูนย์การประชุมนานาชาติ โรงแรม ดิ เอ็มเพรส เชียงใหม่.
- Auttapon, P. (2015). Performance Analysis of Intrusion Prevention System on Cyber Security for Voice over Internet Protocol (VoIP). **Proceedings of the 11th International Conference on Wireless Communications, Networking and Mobile Computing (WiCOM2015) 21-23 September 2015**(pp.780-784). Shanghai, China.
- Auttapon, P. (2012). Effective of Unicast and Multicast IP Address Attack over Intrusion Detection System with Honeypot. **2012 Spring Congress on Engineering and Technology (S-CET)**, 1-4.
- Alshami, I.H., Ahmad, N.A. & Sahibuddin, S. (2014). People effects on WLAN-Based IPS' accuracy experimental preliminary results, 2014. In 8th Malaysian Software Engineering Conference (MySEC), pp.206-209.
- Arunanto, F.X., Djanali, S., Pratomo, B.A., Baihaqi, A., Studiawan, H. & Shiddiqi, A.M. (2014). Aggressive web application honeypot for exposing attacker's identity. In **International Conference on Information Technology, Computer and Electrical Engineering (ICITACEE)**. (pp.212-216).
- Jianrong, Xi. (2015). A Design and Implement of IPS Based on Snort”, 2011 Seventh International Conference on Computational Intelligence and Security (CIS), pp. 771-773. Keith Harrison, James R. Rutherford and Gregory B. White., "The Honey Community: Use of Combined Organizational Data for Community Protection", 2015 48th Hawaii International Conference on System Sciences (HICSS), 2015, pp.2288 - 2297.
- Muhammet, B. & Resul, D. (2018, August). A novel honeypot based security approach for real-time intrusion detection and prevention systems. **Journal of Information Security and Applications**, 41, 103-166.
- Pauna, A. & Bica, I. (2014). RASSH-Reinforced adaptive SSH honeypot. In **10th International Conference on Communications (COMM)**. (pp.1-6.).

Qian, G., Jie, F. & Nige, Li. (2015). The achieve of power manager application honey-pot based on sandbox". In **5th International Conference on Electric Utility Deregulation and Restructuring and Power Technologies (DRPT)**. (pp.2523-2527).

T. Thakur, S. Dogra and Y. Sood. (2015). Replay Attack Prevention by Using a Key with Random Number in Kerberos Authentication protocol. **International Journal of Innovative Research in Science, Engineering and Technology**, 4(7), 5616-5622.