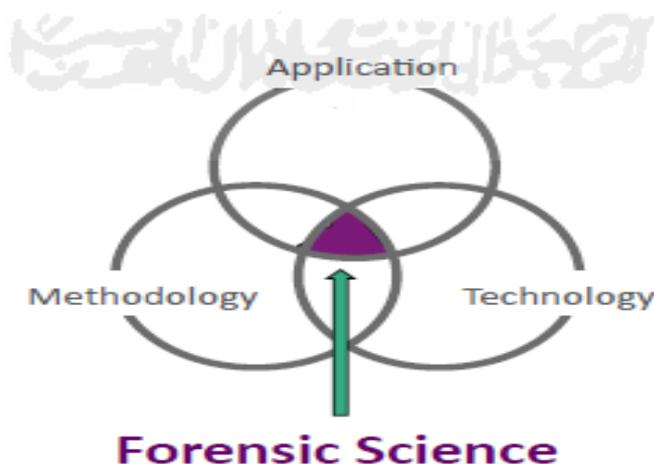


## Bab 2 Landasan Teori

### 2.1 Forensik dan Forensik Jaringan

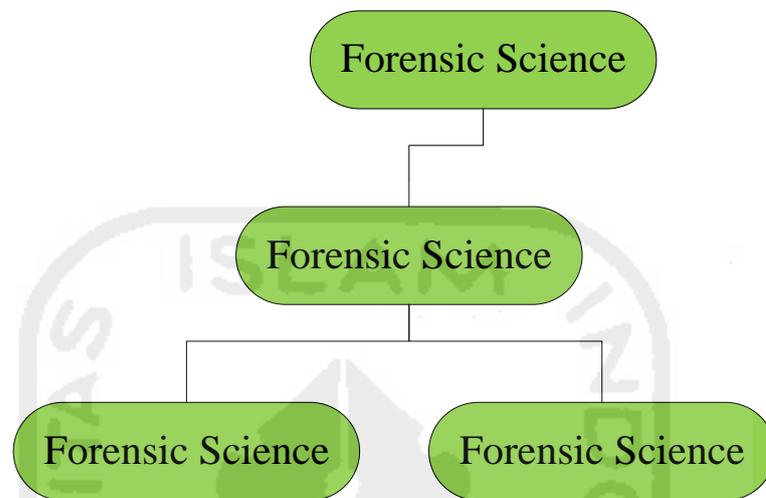
Forensik adalah suatu proses ilmiah atau suatu usaha ilmiah yang didasari ilmu pengetahuan dalam mengumpulkan, menganalisa dan menghadirkan bukti dalam suatu persidangan di pengadilan untuk membantu pengungkapan suatu kejahatan melalui pengungkapan bukti-bukti yang sah menurut undang-undang dan peraturan yang berlaku. Digital forensik merupakan aplikasi bidang ilmu pengetahuan dan teknologi komputer untuk kepentingan pembuktian hukum (pro justice), yang dalam hal ini adalah untuk membuktikan kejahatan berteknologi tinggi atau computer crime secara ilmiah (scientific) sehingga bisa mendapatkan bukti-bukti digital yang dapat digunakan untuk menjerat pelaku kejahatan tersebut.

Menurut Franke, 2010 (Franke, n.d.) yang terlihat dari Gambar 2.1 menunjukkan bahwa metode forensik dari pendekatan untuk melakukan tugas seperti: (1) Menyelidiki TKP, (2) Mengumpulkan jenis data-data dan menganalisis jenis bukti yang telah ditemukan, (3) Mengidentifikasi, mengelompokkan, mengukur, memisahkan antara pelaku, objek dan proses penanganan, (4) Membangun hubungan, mengasosiasi, dan merekonstruksi ulang kejadian, (5) Menggunakan barang bukti di pengadilan.



*Gambar 2. 1 Forensic Science*

Forensic jaringan merupakan turunan dari forensic digital yang merupakan salah satu ilmu forensic seperti istilah pada bidang kedokteran. *Forensic science* ini mempunyai beberapa cabang turunan ilmu forensik yang dikembangkan menjadi digital forensik, computer forensik dan network forensik. Berikut Gambar 2.2 yang menjelaskan turunan ilmu forensik :



**Gambar 2. 2 Turunan Ilmu Forensik**

Penelitian T.Charles dan M. Pollock (2015) menyebutkan bahwa digital forensic merupakan metode ilmiah untuk melestarikan, mengoleksi, validasi, identifikasi, analisis, interpretasi, dokumentasi, dan presentasi digital untuk tujuan memfasilitasi atau merekonstruksi peristiwa ditemukan tindak kriminal, atau membantu untuk mengantisipasi tindakan yang tidak sah atau terbukti mengganggu proses perencanaan operasi. (Charles & Pollock, 2015)

Penelitian Aleksandar V, Heis S, Mellisa I (2014) mendefinisikan *digital forensic* sebagai penggunaan ilmiah yang diturunkan dengan bukti metode identifikasi, pengumpulan, transportasi, penyimpanan, analisis, diartikan, dipresentasikan dan didistribusikan kembali dari bukti digital yang berasal dari sumbernya. Dengan mendapatkan otorisasi untuk semua kegiatan yang berinteraksi langsung dengan penyelidikan, melestarikan barang bukti, melacak barang bukti atau melakukan rekonstruksi peristiwa ditemukannya insiden.(Server & Aktivitas, 2013).

## **2.2 Model Proses *Forensic***

Model proses *forensic* dijelaskan dalam empat komponenen tahapan dalam menanganinya berupa:

### 1. Tahap Pengoleksian (*Collection*)

Yaitu pada tahap ini yang dilakukan meneliti dan mencari bukti-bukti, pengenalan terhadap bukti-bukti penyusupan, dan pengumpulan bukti. Sistem IDS *snort* digunakan untuk mendeteksi serangan. Pada *snort* terdapat aturan yang mengekstrak ciri dari paket yang melewati jaringan, sehingga jika ada paket yang mencurigakan dan sesuai dengan aturan lalu lintas mengirimkan pesan *alert* dan menyimpannya sebagai *log*.

### 2. Tahap Pemeriksaan (*Examination*)

Adalah tahap pencarian informasi yang tersembunyi dan mengungkapkan dokumentasi yang relevan. Pemeriksaan dilakukan pada *file log* yang telah diambil menggunakan IDS *snort*. Setelah log tersimpan sebagai *alert*, maka *log* diteliti dan diperiksa.

### 3. Tahap Analisis (*Analysis*)

Dari tahap pemeriksaan terlihat hasil untuk nilai pembuktian pada kasus yang ada. Tahap ini digunakan untuk menjawab pertanyaan forensik, yaitu serangan **apa** yang terjadi, IP **siapa** yang melakukan serangan, **kapan** serangan itu terjadi, **dimana** serangan itu terjadi, **bagaimana** serangan tersebut bisa terjadi, dan **mengapa** itu terjadi.

### 4. Tahap Pelaporan (*Reporting*)

Penulisan laporan mengenai proses pemeriksaan dan data yang diperoleh dari semua penyelidikan, untuk membuat laporan tentang serangan yang terjadi pada jaringan dari hasil analisis bukti *log* dan setelah itu dilakukan rekonstruksi aliran data dari kejadian tersebut dengan tidak merusak *file log* tersebut.

Empat komponen dalam *Digital Forensic* dari bukti digital selanjutnya akan membahas hal yang sangat penting yaitu *Chain of Custody*. *Chain of Custody* merupakan proses untuk merekam kronologi pengamanan, penahanan, pengendalian, dan pemindahan barang bukti fisik atau elektronik. *Chain of Custody* dituliskan dalam sebuah dokumen yang berfungsi untuk menjelaskan kronologi penanganan barang bukti tersebut, sehingga diharapkan tidak menimbulkan keraguan pada saat proses pengadilan. Ketika barang bukti akan digunakan dalam proses pengadilan, maka diperlukan penanganan yang sangat hati-hati untuk mencegah terjadinya kontaminasi atau perubahan dari barang bukti tersebut. Ide dibalik *Chain of Custody* ini adalah untuk menegaskan bahwa barang bukti tersebut memang benar-benar terkait dengan tindak kejahatan, bukan semata barang bukti yang ditanamkan di tempat kejahatan, hanya untuk membuat seseorang tampak bersalah.

Pihak yang berwenang harus selalu memiliki akses terhadap barang bukti, mendokumentasikannya, dan meyerahkannya kepada pihak yang bertanggung jawab terhadap

*evidence room* (tempat pengamanan di mana barang bukti disimpan). Dokumen *Chain of Custody* tidak memiliki format yang standart atau baku, namun harus berisi informasi mengenai:

- a. Barang bukti yang dikumpulkan.
- b. Identitas semua penanggung jawab barang bukti.
- c. Durasi penyimpanan barang bukti.
- d. Pemandahan barang bukti (termasuk di dalamnya adalah tanda tangan pihak yang terlibat dalam proses pemandahan barang bukti).

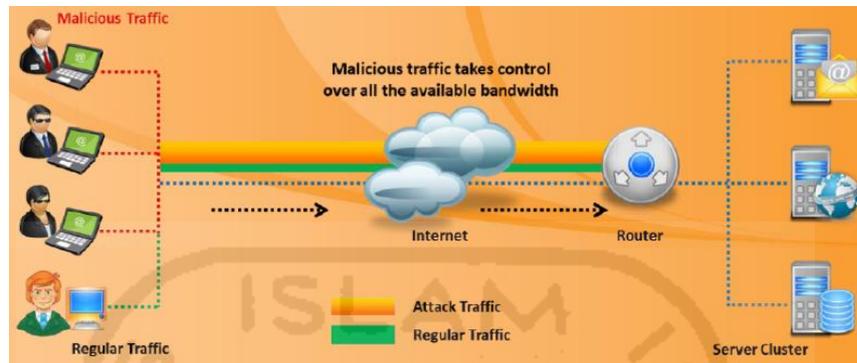
### **2.3 Komponen Jaringan**

Beberapa jenis peralatan menurut Volonino dan Anzaldua (2008) untuk memahami bagaimana system forensic bekerja pada jaringan yang telah dilakukan untuk tingkat besar, adalah:

1. Router: sebuah computer husus yang bertujuan memindahkan data yang melintasi dua jaringan IP address yang berbeda. Router bekerja pada lapisan tiga dalam model OSI.
2. *Switch*: computer jaringan yang menggunakan *Media Access Control* (MAC) identifikasi dari sebuah host pada jaringan untuk memindahkan data dalam jaringan. *Switch* bekerja pada lapisan tiga dalam model OSI yang merupakan penghubung jaringan multiport untuk menembatani segmen jaringan.
3. Hub: merupakan bagian utama dari jaringan yang berfungsi untuk mengirimkan data yang diterima pada semua port. Perangkat ini bekerja pada layer dua karena tidak ada skema pengalamatan pada lapisan kedua. Sekarang hub jarang digunakan karena cenderung meningkatkan volume traffic dan memperlambat jaringan sedangkan switch jauh lebih efisien dalam memindahkan data.
4. *Network Interface Card* (NIC): sebuah perangkat yang terdapat MAC (*Media Access Control*) yaitu alamat computer yang unik untuk mengidentifikasi host atau computer. NIC adalah penghubung antara jaringan dan host.
5. Host; setiap perangkat komputasi yang terpasang ke jaringan memiliki alamat IP dan alamat MAC. Computer adalah sebuah host yang memiliki alamat IP dan alamat MAC, juga laptop, PDA, WAP, router, switch, maupun perangkat mobile seperti smartphone, ipod juga telah memiliki alamat IP dan MAC.
6. Media: sebuah bagian dari jaringan yang dapat berbentuk kabel tembaga, kabel serat optic atau gelombang radio. Memungkinkan untuk menghubungkan perangkat ke jaringan dan media yang berbeda juga protokol yang berbeda untuk membantu menciptakan rentang waktu dan data yang dapat mengaitkan tersangka.

## 2.4 Serangan Flooding

Serangan *Flooding* pada modul *Certified Ethical Hacker* (CEH) terdiri dari DoS (*Denial of Service*) dan Ddos (*Distributed Denial of Service*), DoS merupakan serangan yang ditunjukkan untuk mengacaukan atau menghentikan sebuah layanan. Skema serangan DoS dapat dilihat pada Gambar 2.3.



Gambar 2. 3 Serangan DoS

Sedangkan Ddos (*Distributed Denial of Service*) adalah serangan yang dilakukan dengan banyak computer secara bersama-sama. DoS dan Ddos yang sebenarnya jenis serangan yang sama terhadap sebuah komputer atau server di dalam jaringan internet dengan cara menghabiskan sumber (resource) yang dimiliki oleh komputer tersebut sampai komputer tersebut tidak dapat menjalankan fungsinya dengan benar sehingga secara tidak langsung mencegah pengguna lain untuk memperoleh akses layanan dari komputer yang diserang tersebut. Berikut skema serangan DDoS dapat dilihat pada Gambar 2.4.



Gambar 2. 4 Serangan DDoS

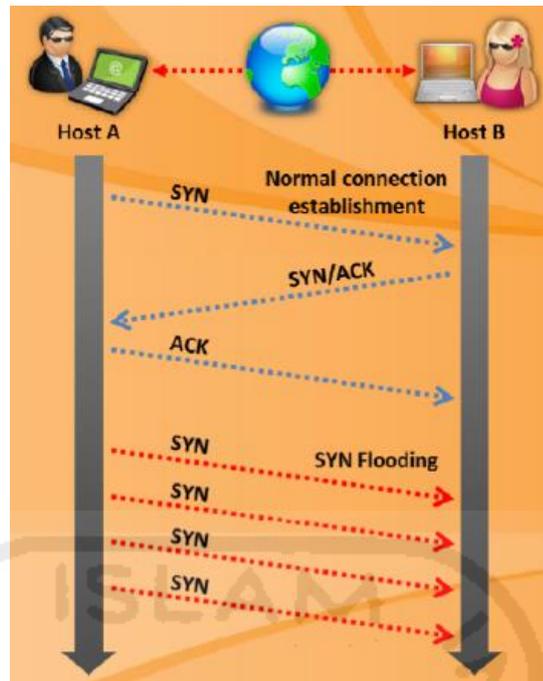
Serangan *DoS (Denial-of-Service attacks)* dan *DdoS (Distributed-Denial-of-Service)* akan mencoba untuk mencegah akses seorang pengguna terhadap sistem atau jaringan dengan menggunakan beberapa cara, yakni sebagai berikut:

1. Membanjiri lalu lintas jaringan dengan banyak data sehingga lalu lintas jaringan yang datang dari pengguna yang terdaftar menjadi tidak dapat masuk ke dalam sistem jaringan. Teknik ini disebut sebagai *traffic flooding*.
2. Membanjiri jaringan dengan banyak *request* terhadap sebuah layanan jaringan yang disediakan oleh sebuah host sehingga *request* yang datang dari pengguna terdaftar tidak dapat dilayani oleh layanan tersebut. Teknik ini disebut sebagai *request flooding*.
3. Mengganggu komunikasi antara sebuah host dan kliennya yang terdaftar dengan menggunakan banyak cara, termasuk dengan mengubah informasi konfigurasi sistem atau bahkan merusak fisik terhadap komponen dan server.

Bentuk serangan *Denial of Service* awal adalah

1. *SYN Flooding Attack*, yang pertama kali muncul pada tahun 1996 dan mengeksploitasi terhadap kelemahan yang terdapat di dalam protokol *Transmission Control Protocol (TCP)*. Serangan-serangan lainnya akhirnya dikembangkan untuk mengeksploitasi kelemahan yang terdapat di dalam sistem operasi, layanan jaringan atau aplikasi untuk menjadikan sistem, layanan jaringan, atau aplikasi tersebut tidak dapat melayani pengguna, atau bahkan mengalami crash. Beberapa tool yang digunakan untuk melakukan serangan DoS pun banyak dikembangkan setelah itu (bahkan beberapa tool dapat diperoleh secara bebas), termasuk di antaranya *Bonk*, *LAND*, *Smurf*, *Snork*, *WinNuke*, dan *Teardrop*.

Meskipun demikian, serangan terhadap TCP merupakan serangan DoS yang sering dilakukan. Hal ini disebabkan karena jenis serangan lainnya (seperti halnya memenuhi ruangan hard disk dalam sistem, mengunci salah seorang akun pengguna yang valid, atau memodifikasi tabel routing dalam sebuah router) membutuhkan penetrasi jaringan terlebih dahulu, yang kemungkinan penetrasinya kecil, apalagi jika sistem jaringan tersebut telah diperkuat. Contoh serangan paket SYN pada Gambar 2.5.

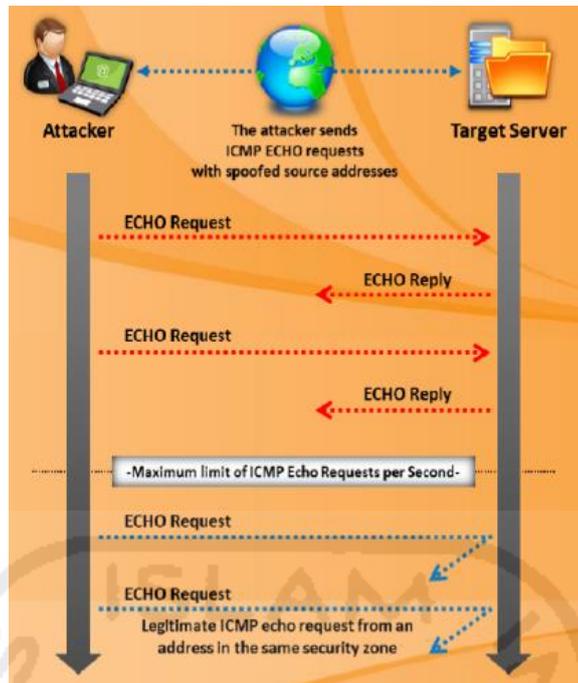


**Gambar 2. 5 SYN Flooding**

Dalam aturan ini, computer sumber akan mengirimkan paket SYN yang dibalas dengan paket SYN/ACK dan dibahas lagi dengan paket ACK. Sampai tiga kali berhubungan yang menjadi aturan baku, namun hacker menemukan cara untuk mengacaukan system operasi dengan megacaukankan aturan tiga respon tersebut

#### 1. Serangan paket ICMP

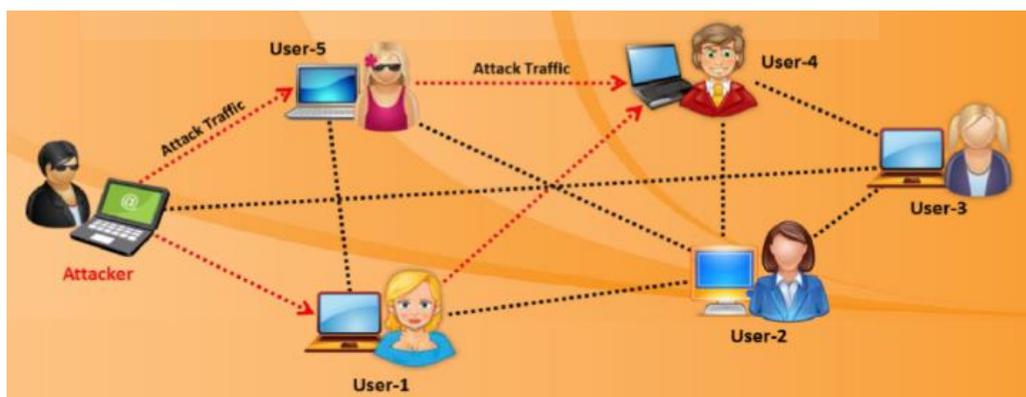
ICMP atau Internet Control Message Protocol adalah protocol sederhana yang umumnya digunakan untuk melacak keberadaan device seperti perintah PING. ICMP juga digunakan oleh fungsi traceroute yang digunakan untuk melacak jalur yang dilalui oleh paket data dari sumber menuju tujuan. Karena didukung oleh hampir semua operasi yang ada, paket ICMP juga digunakan oleh hacker untuk melakukan serangan yang sesuai dengan karakteristiknya. Contoh serangan ICMP pada Gambar 2.6.



**Gambar 2. 6 Serangan ICMP**

## 2. Serangan Peer-to-Peer

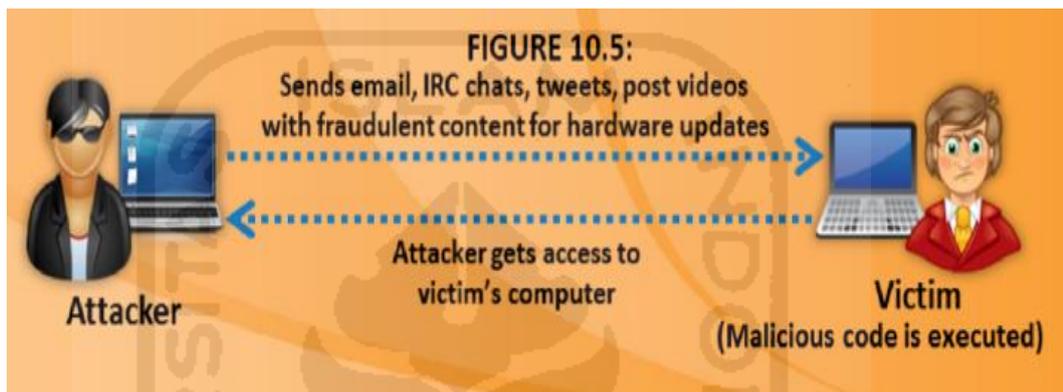
Jaringan *peer-to-peer* sangatlah populer dan digunakan oleh banyak sekali pengguna dan hacker yang kreatif pernah memanfaatkan jaringan ini untuk melakukan serangan DDoS. Serangan ini memungkinkan untuk terjadi karena adanya kelemahan pada jaringan ini pada waktu itu. *Hacker* mengeksplorasi kelemahan pada direct connect (DC) yang digunakan oleh jaringan *peer-to-peer* untuk melakukan koneksi langsung. Berkat eksploitasi yang dilakukan, pengguna jaringan ini secara tidak sengaja membuat koneksi ke computer korban secara bersama-sama. Karena jumlah pengguna yang banyak, dengan koneksi yang banyak pula, secara otomatis serangan DDoS akan terjadi. Contoh serangan *peer-to-peer* pada Gambar 2.7.



**Gambar 2. 7 Serangan Peer-to-peer**

### 3. Permanen DoS

Serangan permanen DoS tidak membutuhkan banyak computer dan menimbulkan dampak yang sangat besar dan bahkan biasanya akan menyebabkan *downtime* yang cukup lama. Tujuan *hacker* adalah merusak secara permanen alat yang digunakan oleh korban. Untuk melakukan perusakan terhadap alat yang digunakan, salah satu cara yang digunakan oleh *hacker* adalah menipu korban agar mengupdate *firmware* alatnya dengan *firmware* palsu yang telah disiapkan oleh *hacker*. Contoh Gambar 2.8 yang menggambarkan serangan permanen DoS.



Gambar 2. 8 Permanen DoS

### 2.5 Intrusion Detection System (IDS)

*Intrusion Detection System (IDS)* adalah sebuah aplikasi perangkat lunak atau perangkat keras yang dapat mendeteksi aktivitas yang mencurigakan dalam sebuah sistem atau jaringan. IDS dapat melakukan inspeksi terhadap lalu lintas inbound dan outbound dalam sebuah sistem atau jaringan, melakukan analisis dan mencari bukti dari percobaan intrusi (penyusupan). OSI model dan sensor jaringan pasif yang secara khusus diposisikan pada *choke point* pada jaringan metode dari lapisan OSI.

Kebanyakan produk IDS merupakan sistem yang bersifat pasif, mengingat tugasnya hanyalah mendeteksi intrusi yang terjadi dan memberikan peringatan kepada administrator jaringan bahwa mungkin ada serangan atau gangguan terhadap jaringan. Akhir-akhir ini, beberapa vendor juga mengembangkan IDS yang bersifat aktif yang dapat melakukan beberapa tugas untuk melindungi host atau jaringan dari serangan ketika terdeteksi, seperti halnya menutup beberapa port atau memblokir beberapa alamat IP Address.

Ada dua jenis IDS, yakni:

1. *Network-based Intrusion Detection System (NIDS)*: Semua lalu lintas yang mengalir ke sebuah jaringan akan dianalisis untuk mencari apakah ada percobaan serangan atau

penyusupan ke dalam sistem jaringan. NIDS umumnya terletak di dalam segmen jaringan penting di mana server berada atau terdapat pada "pintu masuk" jaringan. Kelemahan NIDS adalah bahwa NIDS agak rumit diimplementasikan dalam sebuah jaringan yang menggunakan switch Ethernet, meskipun beberapa vendor switch Ethernet sekarang telah menerapkan fungsi IDS di dalam switch buatannya untuk memonitor port atau koneksi.

2. *Host-based Intrusion Detection System (HIDS)*: Aktivitas sebuah host jaringan individual akan dipantau apakah terjadi sebuah percobaan serangan atau penyusupan ke dalamnya atau tidak. HIDS seringkali diletakkan pada server-server kritis di jaringan, seperti halnya firewall, web server, atau server yang terkoneksi ke Internet.

Ada beberapa cara bagaimana IDS bekerja. Cara yang paling populer adalah dengan menggunakan pendeteksian berbasis *signature* (seperti halnya yang dilakukan oleh beberapa antivirus), yang melibatkan pencocokan lalu lintas jaringan dengan basis data yang berisi cara-cara serangan dan penyusupan yang sering dilakukan oleh penyerang. Sama seperti halnya antivirus, jenis ini membutuhkan pembaruan terhadap basis data signature IDS yang bersangkutan.

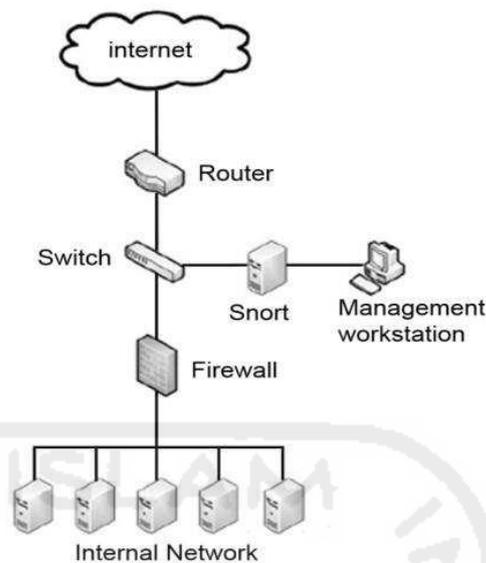
Metode selanjutnya adalah dengan mendeteksi adanya anomali, yang disebut sebagai Anomaly-based IDS. Jenis ini melibatkan pola lalu lintas yang mungkin merupakan sebuah serangan yang sedang dilakukan oleh penyerang. Umumnya, dilakukan dengan menggunakan teknik statistik untuk membandingkan lalu lintas yang sedang dipantau dengan lalu lintas normal yang biasa terjadi. Metode ini menawarkan kelebihan dibandingkan signature-based IDS, yakni ia dapat mendeteksi bentuk serangan yang baru dan belum terdapat di dalam basis data signature IDS. Kelemahannya, adalah jenis ini sering mengeluarkan pesan false positive. Sehingga tugas administrator menjadi lebih rumit, dengan harus memilah-milah mana yang merupakan serangan yang sebenarnya dari banyaknya laporan false positive yang muncul.

Teknik lainnya yang digunakan adalah dengan memantau berkas-berkas sistem operasi, yakni dengan cara melihat apakah ada percobaan untuk mengubah beberapa berkas sistem operasi, utamanya berkas log. Teknik ini seringkali diimplementasikan di dalam HIDS, selain tentunya melakukan pemindaian terhadap log sistem untuk memantau apakah terjadi kejadian yang tidak biasa.

## **2.6 Snort**

Snort salah satu produk open source yang secara defacto menjadi standar IDS (*Intrusion Detection System*) di industri. Snort merupakan salah satu software untuk mendeteksi instruksi pada sistem, mampu menganalisis secara real-time traffic dan logging IP Address, mampu menganalisis port dan mendeteksi segala macam intrusion atau serangan dari luar seperti *buffer*

*overflows, stealth scan, CGI attacks, SMP probes, OS fingerprinting.* Skema topologi Snort dapat di lihat pada Gambar 2.9.



**Gambar 2. 9 Simple Snort Network Topology**

### **2.6.1 Komponen Snort**

Menurut penelitian komponen IDS Snort dibagi menjadi beberapa bagian, berupa:

1. *Packet Dekoder*: packet dekoder mengambil paket yang sesuai dengan paket yang di tangkap dalam bentuk struktur data dan melakukan identifikasi protocol, decode IP dan kemudian TCP atau UDP yang dapat disesuaikan sesuai yang dibutuhkan.
2. *Preprocessor*: komponen atau plug-in yang dapat digunakan dengan snort untuk mengatur atau memodifikasi paket data dalam melakukan beberapa operasi untuk mengetahui apakah paket sedang digunakan oleh penyusup atau tidak.
3. *Rules Files*: merupakan suatu file teks yang berisidaftar aturan yang sintakna sudah diketahui.
4. *Detection Engine*: merupakan detection plug-in untuk mengenali paket serangan atau bukan.
5. *Output Plugins*: merupakan suatu modul yang mengatur format dari keluaran untuk alert dan file logs yang bisa diakses dan menyimpan output yang dihasilkan oleh logging dari system alert dari log.

### **2.6.2 Aturan Snort**

Aturan snort ada 2 struktur yang terlihat dalam Gambar 2.10 dalam penelitian (Khamphakdee, 2014) yaitu:



**Gambar 2. 10 Struktur Rule**

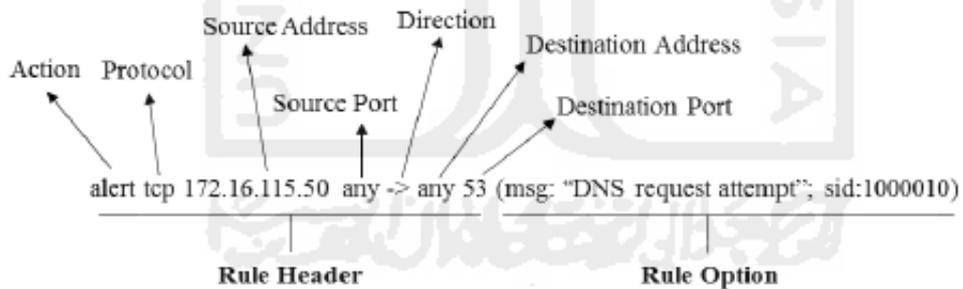
Keterangan:

- a. *Rule header* : merupakan bagian rule dimana aksi-aksi *rule* diidentifikasi *alert*, *log*, *active*, *dynamic*, dan lain-lainya yang termasuk diantara aksi-aksi penting yang digunakan dalam dalam desain rule Snort pada Gambar 2.11.

Action	Protocol	Source Address	Source Port	Direction	Destination Address	Destination Port
--------	----------	----------------	-------------	-----------	---------------------	------------------

**Gambar 2. 11 Snort IDS Rule Header Structure**

- b. *Rule options*: merupakan bagian rule dimana pesan-pesan peringtana (alert) di identifikasi.  
Contohnya:



**Gambar 2. 12 Snort IDS Example**

Gambar 2.12 menunjukkan contoh aturan IDS snort yang mendengus aturan yang menunjukkan kewaspadaan. Jika protokol tcp, dengan sumber alamat IP nomor 172.16.115.50 terdeteksi dari port dikirim ke alamat IP tujuan dan destination port number 53 (DNS). Selain itu juga menampilkan pesan permintaan DNS dengan jumlah aturan 1000010.

### 2.6.3 Kepala Aturan (rule header)

Kepala aturan mengandung informasi yang menetapkan siapa, dimana, paket beserta apa yang harus dilakukan pada saat sebuah kejadian cocok dengan atribut pada aturan. Ada Lima tindakan yang tersedia pada snort berupa:

- a. *Alert*: membuat sebuah pesan peringatan (alert) menggunakan metode alert terpilih kemudian me-log paket yang dimaksud.
- b. *Log*: intruksi untuk me-log paket
- c. *Pass*: mengabaikan paket.
- d. *Activate*: memberi pesan peringatan lalu mengaktifkan aturan dinamis lainnya.

### 2.6.4 Class Type

Digunakan untuk mengkategorikan sebuah rule sebagai pendeteksi sebuah serangan yang menjadi bagiandari jenis serangan yang lebih umum. Snort menyediakan pembagian *rules* serangan yang digunakan oleh satu set *rule* yang yang diberikan. Penetapan klasifikasi ini terbagi dalam 3 prioritas tinggi, sedang, rendah. Lihat tabel 2.1 Prioritas klasifikasi serangan.

**Tabel 2. 1 Prioritas klasifikasi serangan**

<b>Classtype</b>	<b>Deskripsi</b>	<b>Tingkat</b>
<i>Attempted-admin</i>	Mencoba mendapatkan hak administrasi	Tinggi
<i>Attempted-user</i>	Mencoba mendapatkan hak user	Tinggi
<i>Kickass-porn</i>	Pornografi	Tinggi
<i>Policy-violation</i>	Serangan privasi perusahaan	Tinggi
<i>Shellcode-detect</i>	Kode executable terdeteksi	Tinggi
<i>Successful-admin</i>	Sukses untuk mendapatkan hak administrator	Tinggi
<i>Successful-user</i>	Sukses mendapatkan hak user	Tinggi
<i>Trojan-activity</i>	Trojan jaringan terdeteksi	Tinggi
<i>Unsuccessful-user</i>	Tidak sukses mendapatkan hak user	Tinggi
<i>web-aplication-attack</i>	Serangan aplikasi web	Tinggi
<i>attempte-dos</i>	Percobaan Denial Of Service (DoS)	Sedang
<i>attempted-recon</i>	Percobaan penyadapan informasi	Sedang
<i>bad-unknown</i>	Trafik yang jelek atau rusak	Sedang
<i>default-login-attempt</i>	Mencoba login dengan default username dan password	Sedang

**Tabel 2. 2 Con't Prioritas klasifikasi serangan**

<b>Classtype</b>	<b>Deskripsi</b>	<b>Tingkat</b>
<i>denial-of-service</i>	Deteksi atas sebuah serangan Denial of Service (DoS)	Sedang
<i>misc-attack</i>	Serangan lain-lain	Sedang
<i>non-standard-protocol</i>	Deteksi atas protocol atau event non-standar	Sedang
<i>rpc-portmap-decode</i>	Decode pada RPC query	Sedang
<i>succesfull-dos</i>	Serangan Denial of Service (DoS)	Sedang
<i>succesfull-recon-langescale</i>	Sabotase informasi besar-besaran	Sedang
<i>succesfulli-recon-limited</i>	Penadapan informasi	Sedang
<i>suspicious--filename-detect</i>	Nama file yang mencurigakan terdeteksi	Sedang
<i>suspicious-login</i>	Sebuah usaha login menggunakan username yang mencurigakan	Sedang
<i>system-call-detect</i>	Sebuah system call terdeteksi	Sedang
<i>unusual-client-port-connection</i>	Klien yang menggunakan port yang tidak biasa	Sedang
<i>web-aplication-activity</i>	Akses ke sebuah aplikasi web yang rentan	Sedang
<i>icmp-event</i>	Event umum ICMP	Rendah
<i>misc-activity</i>	Aktivitas mencurigakan	Rendah
<i>Network scan</i>	Terdeteksi scan jaringan	Rendah
<i>Not-suspicious</i>	Trafik yang mencurigakan	Rendah
<i>Protokol-command-decode</i>	Decode pada perintah protocol terdeteksi	Rendah
<i>String-detect</i>	Sebuah string mencurigakan terdeteksi	Rendah
<i>Unknown</i>	Trafik yang tidak diketahui	Rendah
<i>Tcp-connection</i>	Sebuah koneksi TCP terdeteksi	Rendah

### 2.6.5 Jenis Opsi Rule

Opsi rule yang terdapat didalam rule option dapat dipisahkan dengan karakter semi colom (;) yang menggambarkan kemudahan penggunaan kekuatan dan fleksibilitas yang berupa kategori:

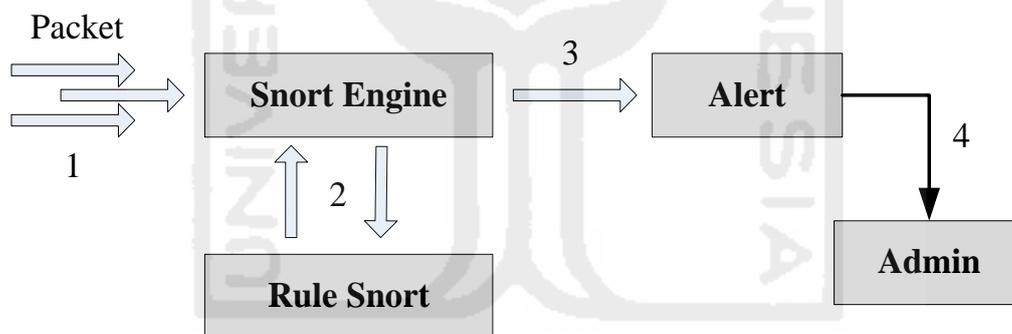
1. General: opsi yang menyediakan informasi tentang rule.
2. Payload: opsi ini mencari data dalam *payload* paket.
3. Non payload: opsi ini mencari data non-payload
4. Post detection: opsi ini merupakan pemicu aturan tertentu yang berjalan setelah aturan tersebut diaktifkan.

### 2.6.6 Membaca Aturan Snort

Aturan snort yaitu kumpulan aturan perilaku snort berupa tahapan aturan seperti mengidentifikasi karakteristik dari trafik yang dicurigai, menulis rule berdasarkan karakteristik, mengimplementasi aturan, mengecek trafik yang dicurigai, mengubah aturan sesuai dengan pengetesan, mengetes dan mengecek hasilnya.

Sedangkan dilihat dari kemampuan mendeteksi penyusupan pada jaringan, IDS dibagi menjadi: *knowledge-based* atau *misuse detection* dan *behavior based* atau *anomaly based*. *Knowledge-based* dapat mengenali adanya penyusupan dengan cara menyadap paket data kemudian membandingkan dengan database aturan IDS Snort (berisi catatan serangan). Sedangkan *behavior based* (anomaly) dapat mendeteksi adanya penyusupan dengan mengamati adanya kejanggalan-kejanggalan pada sistem, atau adanya penyimpangan-penyimpangan dari kondisi normal.

Sedangkan dilihat dari kemampuan mendeteksi penyusupan pada jaringan, IDS dibagi menjadi dua yakni: *host based* dan *network based*. *Host based* mampu mendeteksi hanya pada host tempat implementasi IDS, sedangkan *network based* IDS mampu mendeteksi seluruh host yang berada satu jaringan dengan host implementasi IDS tersebut. Berikut Gambar 2.13 yang menjelaskan *block diagram* sistem pencegahan penyusupan.



Gambar 2. 13 Block Diagram

Keterangan:

1. Packet
2. Snort engine berfungsi untuk membaca paket data dan membandingkannya dengan aturan basis data, jika paket data diibaratkan sebagai penyusup/serangan, maka snort engine akan menghasilkan alert (berbentuk file log).
3. Rule snort menyediakan aturan berupa jenis pola serangan. Rule ini berupa file text yang disusun dengan aturan tertentu. Setelah paket data melintasi jaringan maka akan di deteksi oleh aturan snort.
4. Alert bagian ini merupakan pencatatan serangan pada sebuah file log. Apabila paket yang melintasi jaringan sesuai dengan pola ang ada maka akan muncul tanda peringatan.