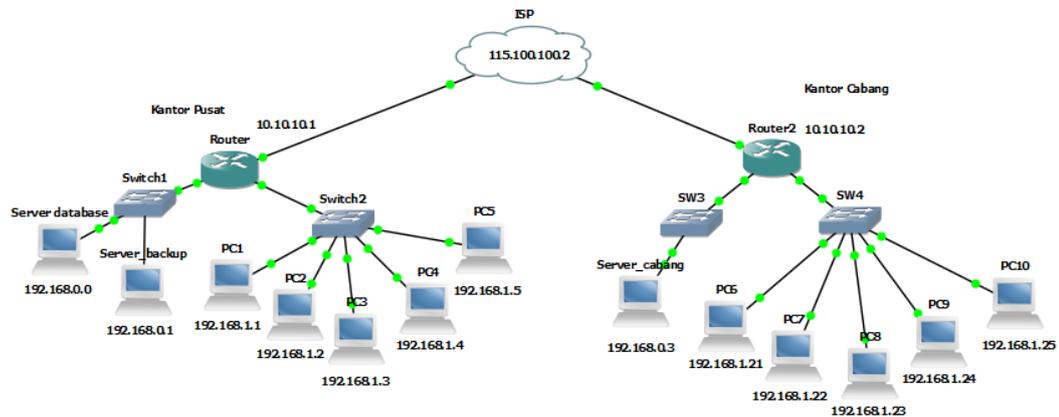


## BAB IV

### RANCANGAN JARINGAN

#### 4.1 Jaringan Usulan

Pada bab ini penulis ingin mengajukan jaringan usulan dari apa yang penulis telah analisa sebelumnya setelah riset pada PT. Dharma Putra Sentosa. Didalam skripsi ini penulis ingin memberikan jaringan usulan agar kantor cabang dan pusat dapat saling berkomunikasi layaknya seperti dalam satu



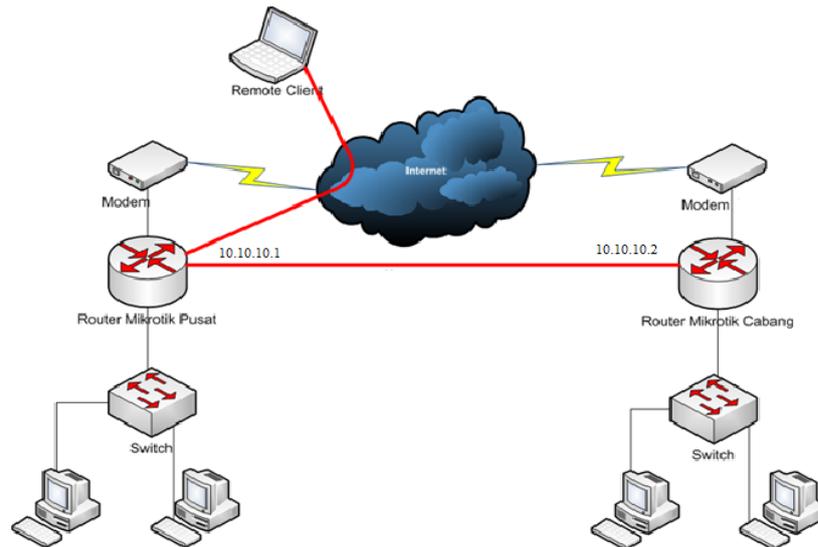
jaringan.

Sumber : Penulis

Gambar IV.1 Jaringan Usulan PT. Dharma Putra Sentosa

##### 4.1.1 Topologi Jaringan

Dalam mengusulkan topologi jaringan yang akan diimplementasikan pada PT. Dharma Putra Sentosa, penulis tidak akan merubah bentuk topologi yang sudah ada, hal ini karena bentuk topologi yang ada sekarang sudah sangat baik. Topologi jaringan kantor pusat dan cabang menggunakan topologi *star*. Penulis mengusulkan untuk menggunakan mikrotik untuk memenejement bandwith antar kantor pusat menjadi lebih aman.



Sumber : Penulis

Gambar IV.2 Topologi Jaringan PT. Dharma Putra Sentosa

#### 4.1.2 Skema Jaringan

Pada rancangan jaringan usulan ini, di sisi router kantor pusat yang sudah terkonfigurasi ip publik untuk akses internet 118.98.222.2 dan ip private 192.168.1.0 sebagai *gateway* MAN, dan ip route 10.10.10.1/30 pada router Mikrotik. Kemudian di sisi cabang yang sudah terkonfigurasi ip private 192.168.2.0 sebagai *gateway* MAN, serta mengatur konfigurasi management menggunakan mikrotik router sebagai jalur akses.

#### 4.1.3 Keamanan Jaringan

Untuk Keamanan jaringan yang digunakan pada implementasi kali ini kami menggunakan fitur keamanan dengan menggunakan mikrotik router, Firewall yang terdapat dalam mikrotik router untuk mengatur pembagian bandwidth dan pemblokiran. Dan kami juga menerapkan *filter rule* pada *firewall* di mikrotik untuk membatasi akses ke server hanya dari ip *address* tertentu. Dalam juga penulis membedakan jaringan pada kantor pusat dan kantor cabang. Dari sisi

kantor pusat, penulis menggunakan Net ID 192.168.0.0/24 dan pada kantor cabang menggunakan Net ID 172.16.10.0/24. Selain itu juga tidak memberlakukan *mode bridge* dikarenakan Net ID Pusat dan Cabang yang berbeda serta menjauhi adanya *broadcast* virus dari cabang ke kantor pusat ataupun sebaliknya. Untuk itu routing dibuat terpisah, yaitu routing ke arah internet dan routing ke arah jaringan MAN kantor.

#### **4.1.4 Rancangan Aplikasi**

Untuk menggunakan jaringan MAN dengan menggunakan Mikrotik Router maka harus dilakukan konfigurasi pada router kantor pusat dan router cabang PT. Dharma Sentosa. Tahapannya adalah sebagai berikut :

#### **4.1.5 Manajemen Jaringan**

Setelah penulis menganalisa system jaringan berjalan pada PT. Dharma Putra Sentosa, maka penulis mengusulkan sebuah jaringan menggunakan firewall untuk keamanan yang mengatur pembagian bandwidth dan pemblokiran ip address bagi client yang terdapat di perusahaan tersebut.

Dengan menggunakan router mikrotik, kemudian dikonfigurasi untuk menerapkan system jaringan man baik kantor pusat dan kantor cabang.

#### **4.2. Pengujian Jaringan**

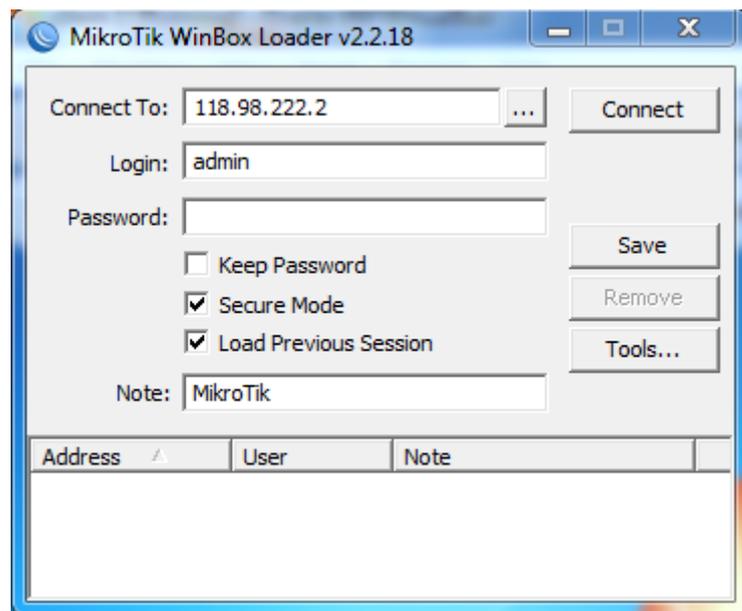
Pengujian jaringan dilakukan di awal sebelum masuk winbox dibuat, dan mengatur firewall yang terkonfigurasi, hasil akhir pengujian yang dilakukan adalah dengan melakukan pengaturan pada system mikrotik router yang dimana nanti akan dijelaskan pada bagian selanjutnya, untuk mengatur jaringan kantor pusat dan kantor cabang.

### 4.2.1. Pengujian Jaringan Awal

Konfigurasi pengujian awal mikrotik router harus terakses dengan internet dengan pengujian yang mengatur DHCP, DNS dan MAC ADDRESS yang sudah diaktifkan pada mikrotik, pengujian dilakukan dengan test ping ke mikrotik serta memblokir ip address yang sudah terdapat di DHCP mikrotik.

#### 1 Winbox

Sebelum masuk dan melakukan konfigurasi ke sistem, terlebih dahulu digunakan aplikasi *WinBox* untuk *me-remote router*. Dalam penggunaan aplikasi *WinBox* dibutuhkan alamat IP *router*, IP user beserta *password* dari *router* yang akan di *remote*.



Sumber : Penulis

Gambar IV.3. Aplikasi winbox

#### 2 Interface

Tabel *interface* berfungsi sebagai tabel pemantau jumlah *Lancard* yang terdeteksi oleh perangkat *router*. Didalam *table interface* ini juga dapat melakukan pelabelan terhadap *Lancard* yang telah dikenali

sebelumnya supaya tidak terjadi kesalahan peletakan *IP address* ataupun pemasangan kabel jaringan. Didalam table *interface* ini juga dapat terpantau apakah kabel jaringan sudah terkoneksi ataupun belum terkoneksi.

Name	Type	L2 MTU	Tx	Rx	Tx Packet (p/s)	Rx Packet (p/s)
R ether1	Ethernet		21.0 kbps	6.3 kbps	5	0
R ether2	Ethernet		0 bps	0 bps	0	0
R ether3	Ethernet		816 bps	582 bps	1	1

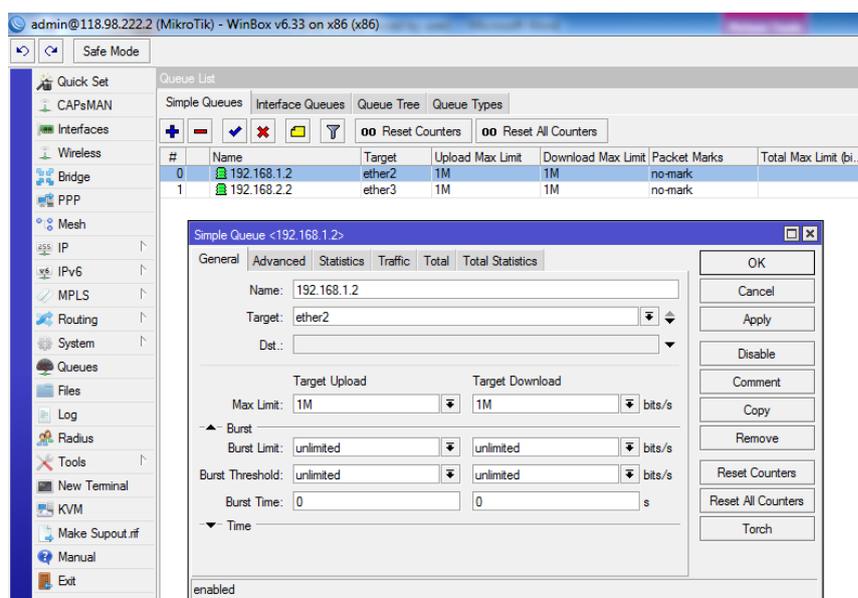
Sumber : Penulis

Gambar IV.4. Interface

### 3. Implementasi *Limitier Queue Tree*

Di dalam tabel *queue* list terdapat beberapa tipe limiter antara lain *simple queue* dan *queue tree*. Di dalam tab *queue tree* terdapat fungsi menambahkan *limiter*, menghapus *limiter*, mematikan *limiter* dan mengaktifkan *limiter*. Ke empat fungsi diatas adalah fungsi-fungsi yang sering digunakan dalam implementasi *system limiter*. Apabila fungsi yang dipilih adalah fungsi *ADD* atau menambahkan yang di wakili dengan tanda (+) berwarna merah, maka akan tampil kotak dialog yang berisi keterangan-keterangan untuk diisi.

1. *Name* : dalam kolom *name* dapat diisikan dengan nama perangkat yang akan di *limit*.
2. *Parent* : dalam kolom *parent* berfungsi untuk menentukan *limiter* tersebut menginduk ke *limiter* lain atau ke salah satu *interface*
3. *Packet Marks* : dalam kolom *packet marks* di tentukan paket koneksi yang akan di *limit*
4. *Queue type* : dalam kolom *queue type* dapat dipilih jenis *limiter* yang telah dibuat sebelumnya didalam tab *Queue Types*
5. *Priority* : dalam kolom *priority* berfungsi untuk menentukan prioritas urutan *limiter* yang akan dijalankan terlebih dahulu.
6. *Limit at* : di dalam kolom max limit terdapat besaran bandwith yang berfungsi sebagai pembatas minimal.
7. *Max Limit* : di dalam kolom max limit terdapat besaran bandwith yang berfungsi sebagai pembatas maksimal.



Sumber : Penulis

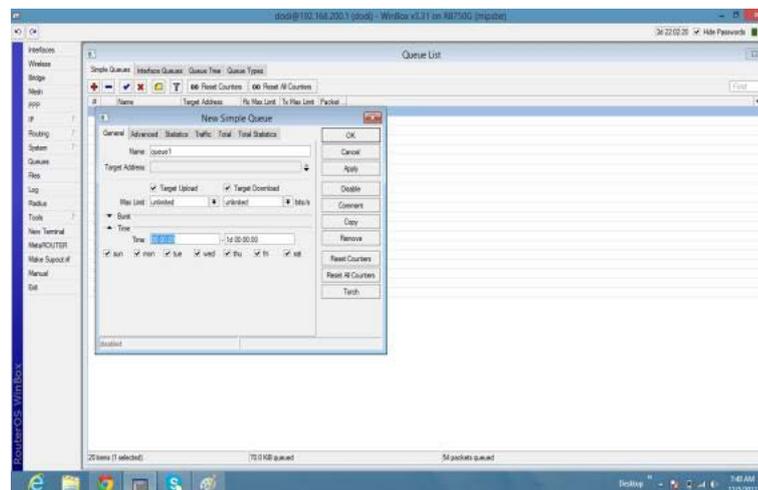
Gambar IV.5. Kotak dialog *queue tree limit download*



menjadi nama untuk *queue type* yang dibuat dan pada kolom *Rate* yang akan berfungsi sebagai pembatasan kecepatan maksimal pada masing-masing IP..

## 5. Implementasi *Timer* pada *Simple Queue*

Di dalam *limiter simple queue* terdapat juga fitur *time*. Fitur *time* biasanya difungsikan apabila terdapat dua sistem atau lebih besaran konfigurasi *limiter* yang akan digunakan. Misal dalam implementasi terdapat dua konfigurasi besaran *limiter* antara waktu siang dan malam, fitur *time* dapat diaktifkan supaya tidak perlu mematikan dan menghidupkan *limiter* secara manual cukup mengaktifkan fitur *time*, maka *limiter* akan berganti secara otomatis



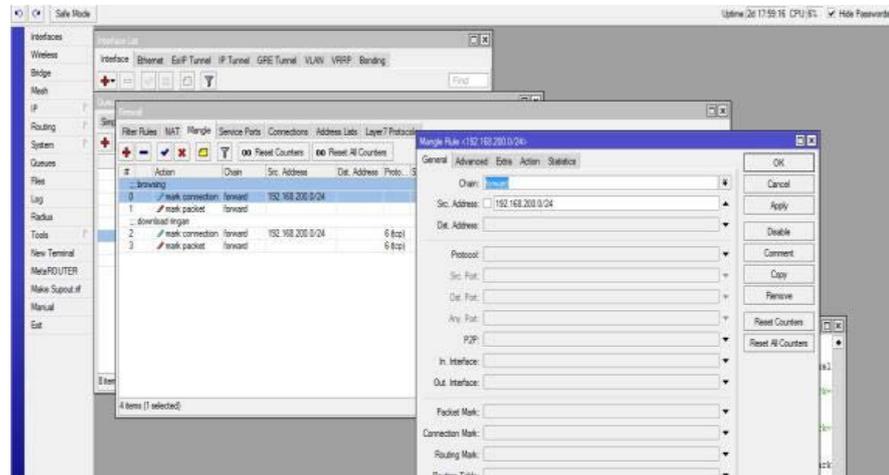
Sumber : Penulis

Gambar IV.8. Fitur *time* pada *simple queue*

## 6. Implementasi *Mangle*

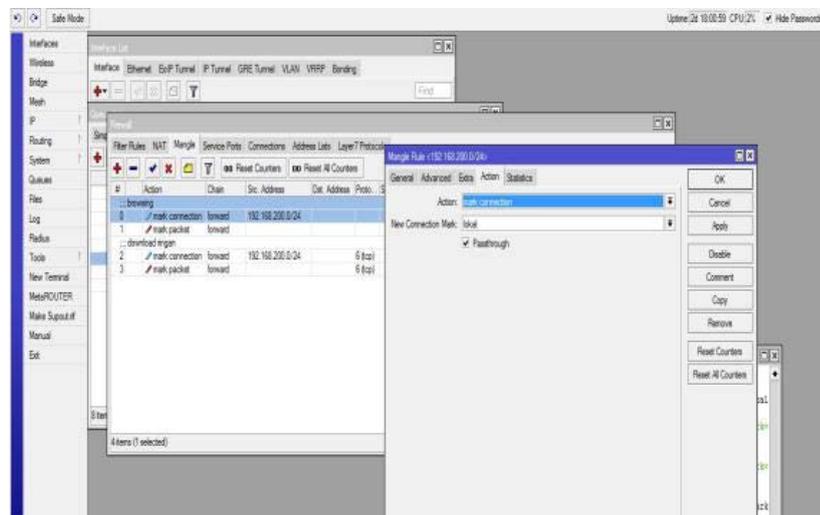
Untuk dapat mengaktifkan pembatasan *bandwidth* di *queue tree*, sebelumnya perlu menambahkan *mangle* pada *firewall mangle* yang berfungsi untuk menandai paket koneksi yang berasal dari klien. Dalam konfigurasi *queue tree* diatas, pembatasan *bandwidth* di bagi menjadi dua yaitu *limiter download* dan *limiter browsing*. Dengan pemisahan *limiter* seperti diatas maka pada konfigurasi

*mangle* memerlukan dua konfigurasi untuk dapat menjalankan konfigurasi *limiter* tersebut



Sumber : Penulis

Gambar IV.9. Konfigurasi *mangle browsing*

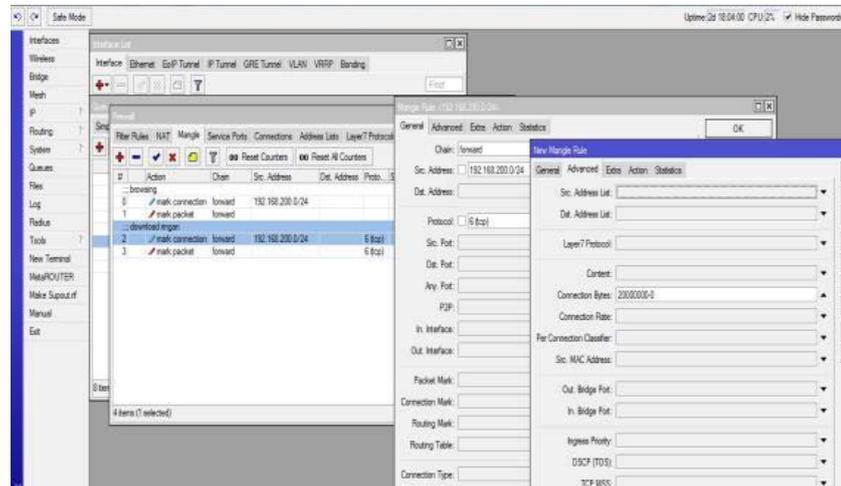


Sumber : Penulis

Gambar IV.10. Konfigurasi *mangle browsing 2*

Pada gambar pertama terlihat pada kolom Src. Address terdapat IP 192.168.200.0/24 yang merupakan IP dari *network* lokal, kemudian di gambar

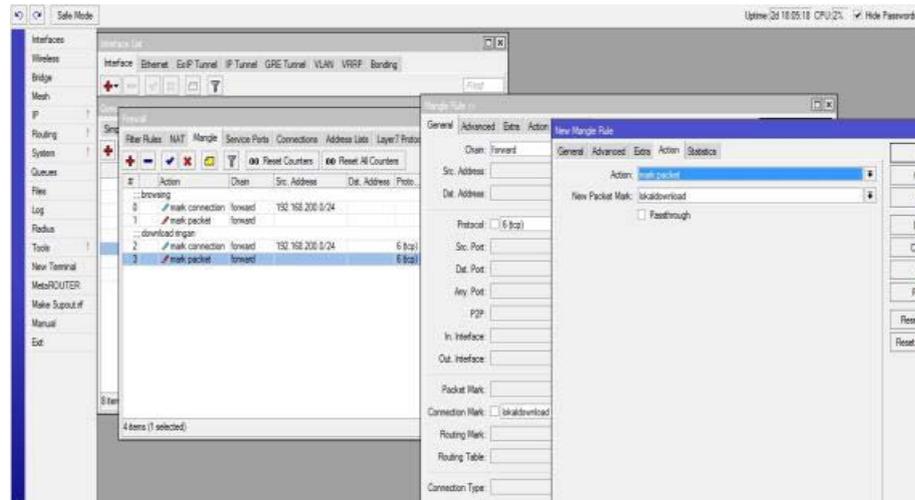
kedua *network* IP tersebut dilabeli dengan nama “lokal”. Paket dengan nama “lokal” tersebut yang akan di jadikan parameter *limiter* di *queue tree* paket browsing.



Sumber : Penulis

Gambar IV.11. Konfigurasi mangle download

Dalam gambar diatas terlihat Src. Address yang sama dengan *mangle browsing*, hal ini dikarenakan IP tersebut merupakan IP dari *network* lokal pada jaringan diatas. Yang menjadi perbedaan adalah pada bagian Connection Bytes pada gambar diatas terdapat parameter angka 20000000-0, yang berarti konfigurasi *mangle* diatas akan menangkap paket apabila klien telah melakukan *request* paket hingga 20MB



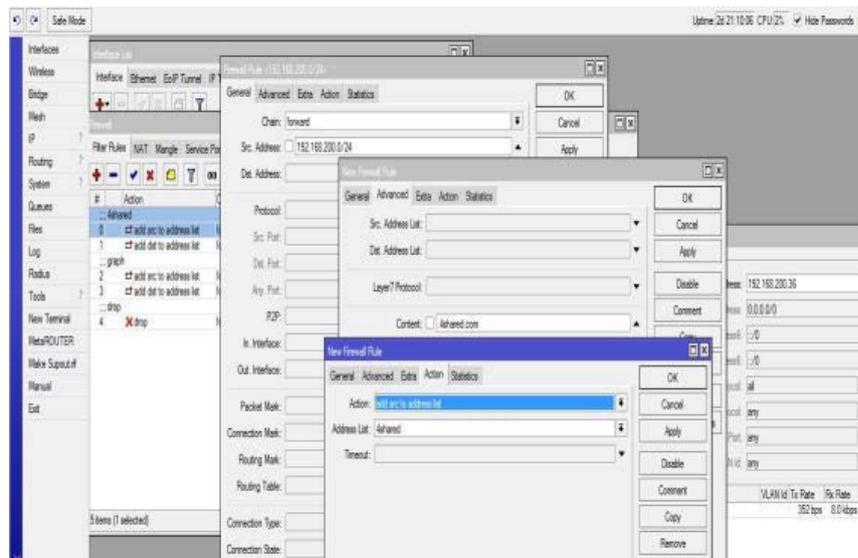
Sumber : Penulis

Gambar IV.12. Konfigurasi *Mangle Download 2*

Pada gambar diatas paket yang telah ditandai dengan parameter Connection Bytes kemudian dilabeli dengan nama “lokdownload” yang nantinya akan digunakan sebagai parameter *limiter download* pada konfigurasi *queue tree*.

## 7. Implementasi Firewall Filter Rules

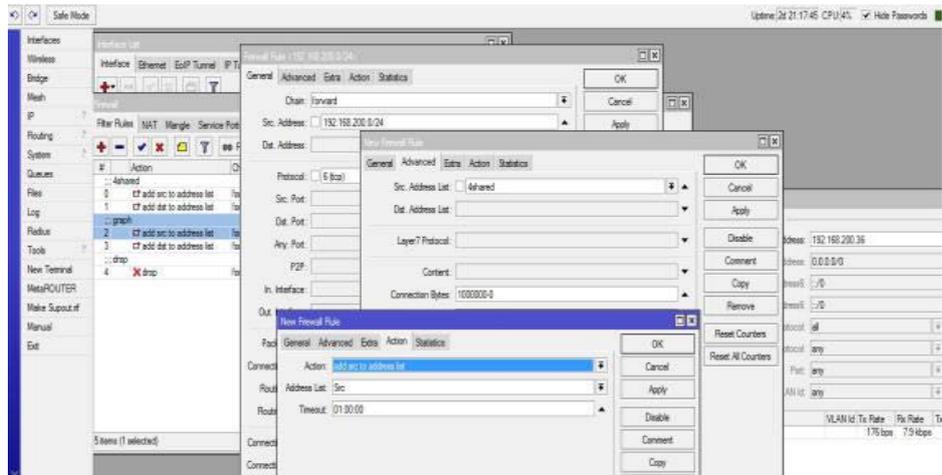
Selain proses pembatasan kecepatan *browsing* maupun *download* yang di *handle* oleh *queue tree* dan *mangle*, dapat juga dilakukan penutupan akses *download* atau *browsing* ke alamat *website* tertentu. Untuk melakukan hal tersebut dapat menggunakan *filter rules* yang dikombinasikan dengan *address list* sebagai penyimpanan IPnya.



Sumber : Penulis

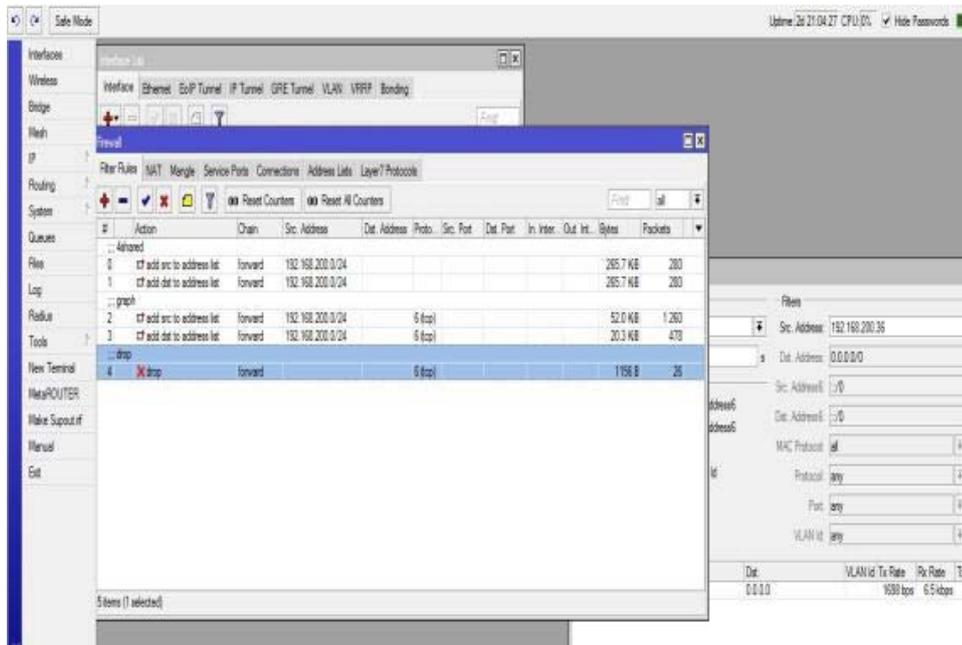
Gambar IV.13. Konfigurasi filter rules tandai IP website

Pada gambar diatas konfigurasi filter rules berfungsi untuk menangkap IP dari website yang akan difungsikan sebagai parameter DROP. Setelah IP dari website yang akan dijadikan parameter tersimpan di address list scrip koonfigurasi selanjutnya bertugas sebagai parameter besaran request paket yang di ambil oleh klien menggunakan fitur connection byte kemudian IP tersebut akan disimpan kembali di address list dengan nama Src dan Dst. Dan setelah IP klien selesai ditandai dan tersimpan di dalam address list, maka konfigurasi terakhir berfungsi sebagai penutup jalur koneksi yang menuju alamat website tersebut dengan besaran request paket yang telah tercapai sesuai pada parameter dari script konfigurasi kedua.



Sumber : Penulis

Gambar IV.14. Konfigurasi filter rules tandai IP klien

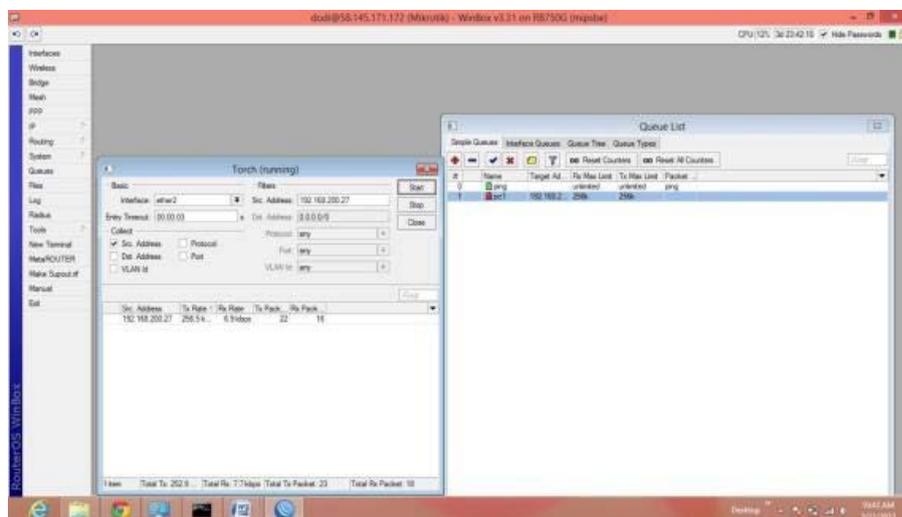


Sumber : Penulis

Gambar IV.15. Konfigurasi filter rules DROP koneksi

## 8. Pengecekan Limiter Melalui Torch

Setelah proses konfigurasi *limiter* selesai maka proses selanjutnya adalah pengecekan berfungsi atau tidaknya *limiter* tersebut. Sebagai contoh pc1 dengan Ip address 192.168.200.27 dilimit dengan *max-limit* sebesar 256kbps. Pada gambar terlihat bahwa Pc1 telah mencapai kecepatan maksimal yang di berikan ( terlihat dari warna merah pada symbol Pc1 ). Kemudian di tabel torch di samping kiri terlihat bahwa ip 192.168.200.27 telah mencapai kecepatan 256kbps. Dengan hasil tersebut maka limiter telah berhasil di implementasikan pada router ini.



Sumber : Penulis

Gambar IV.16. Pengecekan limiter

### 4.2.2 Pengujian Jaringan Akhir

Pada hasil akhir pengujian jaringan ini dilakukan berdasarkan tes ping dan ping jaringan ke arah kantor pusat dan cabang untuk mengetahui bahwa jalur yang dikirim baik dari sisi pusat ke cabang atau sebaliknya adalah jalur melalui *gateway* yang sudah dikonfigurasi sebelumnya.

```

Applications Places System Mon Jul 25, 10:13 PM user1
user1@localhost:~
File Edit View Search Terminal Help
inet6 addr: ::1/128 Scope:Host
UP LOOPBACK RUNNING MTU:65536 Metric:1
RX packets:8 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
TX packets:8 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
collisions:0 txqueuelen:0
RX bytes:480 (480.0 b) TX bytes:480 (480.0 b)

[user1@localhost ~]$ ping 192.168.0.10
PING 192.168.0.10 (192.168.0.10) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=1 ttl=126 time=2.53 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=2 ttl=126 time=3.76 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=3 ttl=126 time=2.99 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=4 ttl=126 time=3.19 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=5 ttl=126 time=3.07 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=6 ttl=126 time=2.72 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=7 ttl=126 time=2.84 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=8 ttl=126 time=2.84 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=9 ttl=126 time=3.61 ms
64 bytes from 192.168.0.10: icmp_seq=10 ttl=126 time=2.85 ms
^C
--- 192.168.0.10 ping statistics ---
10 packets transmitted, 10 received, 0% packet loss, time 10013ms
rtt min/avg/max/mdev = 2.531/3.044/3.760/0.366 ms
[user1@localhost ~]$

```

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
135	64.200678	192.168.137.1	172.16.29.10	FTP	68	Request: STOR tes.txt
136	64.201056	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	66	49365 → 10290 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
137	64.202793	172.16.29.10	192.168.137.1	TCP	66	10290 → 49365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=0 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 WS=64
138	64.202861	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	54	49365 → 10290 [ACK] Seq=1 Ack=0 Len=0 MSS=65536 Len=0
139	64.203404	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	54	[TCP Window Update] 49365 → 10290 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=4194304 Len=0
140	64.204472	172.16.29.10	192.168.137.1	FTP	76	Response: 150 Ok to send data.
141	64.204608	192.168.137.1	172.16.29.10	FTP-DL	60	FTP Data: 6 bytes
142	64.204715	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	54	49365 → 10290 [FIN, ACK] Seq=7 Ack=1 Win=4194304 Len=0
143	64.206026	172.16.29.10	192.168.137.1	TCP	54	10290 → 49365 [ACK] Seq=1 Ack=7 Win=14656 Len=0
144	64.206263	172.16.29.10	192.168.137.1	TCP	54	10290 → 49365 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=0 Win=14656 Len=0
145	64.206290	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	54	49365 → 10290 [ACK] Seq=8 Ack=2 Win=4194304 Len=0
146	64.207310	172.16.29.10	192.168.137.1	FTP	78	Response: 226 Transfer complete.
147	64.207347	192.168.137.1	172.16.29.10	TCP	54	49337 → 21 [ACK] Seq=75 Ack=335 Win=256 Len=0
148	64.207926	192.168.137.1	172.16.29.10	FTP	83	Request: PDTH 201707120017 tes.txt
149	64.208003	172.16.29.10	192.168.137.1	FTP	87	Response: 213 File modification time set.
150	64.209763	192.168.137.1	172.16.29.10	FTP	62	Request: TYPE A
151	64.210917	172.16.29.10	192.168.137.1	FTP	84	Response: 200 Switching to ASCII mode.

Sumber : Penulis

#### Gambar IV.17. Pengujian dengan wireshark

Setelah terjadinya koneksi intranet yang ada di kantor pusat dan kantor cabang , maka kita dapat berbagi akses dan kemudahan untuk membentuk satu jaringan berskala *Metropolitan Area Network* (MAN) sehingga seluruh staff dapat memanfaatkan *resource* seluruh jaringan yang ada untuk terhubung ke jaringan MAN yang ada di kantor pusat dan cabang tanpa harus membuat suatu autentifikasi user terlebih dahulu. Karna mikrotik sudah melakukan penyetingan mikrotik dan user yang tidak terdapat dikonfik tidak akan bias masuk ke dalam jaringan pada divisi terkait.