Sprawozdanie

Lista1, technologie sieciowe, Gabriel Wechta

("Jedyny sposób, żeby ludzie byli razem, to zesłać im dżumę.")

Opis działania programów:

1. Ping:

Komenda ping przymuje jako argumenty opcje wywołania oraz miejsce docelowe (DNS lub IP). Ping wysyła jeden lub więcej pakietów ICMP (Internet Control Message Protocol) i czeka na odpowiedź. Ping pondato wyświetla informacje o czasie transportu pakietu oraz informuje o zgubionych pakietach. Ping pozwala zmieniać ilość bytów w wiadomości, ustawiać ttl (Time to Live) itd.

```
/Desktop/studia/rok 2/technologie_sieciowe/List_1$ ping -c 10 -s 42 cs.pwr.edu.pl
gabriel@gabriel-HP-Laptop-15-bs1xx:~/Desktop/studia/rok 2/technologie_sieciowe/List_1$
PING cs.pwr.edu.pl (156.17.7.22) 42(70) bytes of data.
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=1 ttl=54 time=64.2 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=2 ttl=54 time=32.7 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=3 ttl=54 time=100 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=4 ttl=54 time=28.7 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=5 ttl=54 time=24.0 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=6 ttl=54 time=22.6 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=8 ttl=54 time=31.3 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=9 ttl=54 time=31.3 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=9 ttl=54 time=48.5 ms
50 bytes from informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22): icmp_seq=10 ttl=54 time=26.7 ms
   --- cs.pwr.edu.pl ping statistics ---
10 packets transmitted, 10 received, 0% packet loss, time 9017ms
-tt min/avg/max/mdev = 24.083/45.390/100.296/23.123 ms
```

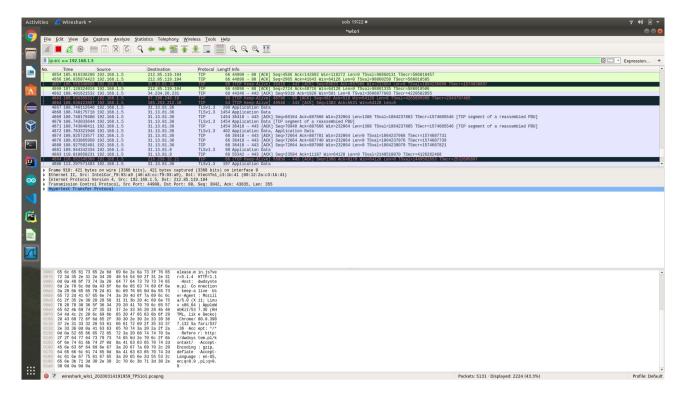
2. Traceroute:

Komenda traceroute mapuje droge jaka pakiet przechodzi aby dotrzeć do celu. Robi to poprzez wysyłanie datagramów UDP z niskim ttl, inkrementacyjnie zwiększając ttl. Następnie nasłuchuje na odpoweidź – TIME_EXCEEDED od poszczególnych ruterów.

```
gabriel@gabriel-HP-Laptop-15-bs1xx:~/Desktop/studia/rok 2/technologie_sieciowe/List_1$ traceroute cs.pwr.edu.pl
traceroute to cs.pwr.edu.pl (156.17.7.22), 30 hops max, 60 byte packets
1 netiaspot.home (192.168.1.254) 5.923 ms 7.533 ms 8.775 ms
2 83.238.252.80 (83.238.252.80) 38.495 ms 38.491 ms 40.450 ms
3 wrocc002rt09.inetia.pl (83.238.113.18) 40.439 ms 40.414 ms 40.385 ms
4 Wrocc002RT05-WASK.inetia.pl (83.238.249.150) 40.319 ms 40.294 ms 40.266 ms
5 156.17.250.215 (156.17.250.215) 40.229 ms 40.193 ms 40.156 ms
6 centrum-rtr-karkonosz.wask.wroc.pl (156.17.254.110) 41.299 ms 34.756 ms 34.177 ms
7 rolnik2-centrum.wask.wroc.pl (156.17.254.65) 32.899 ms 90.949 ms 93.117 ms
8 wazniak-rolnik.wask.wroc.pl (156.17.254.140) 54.590 ms 54.517 ms 54.480 ms
9 z-wask2-do-pwr2.pwrnet.pwr.wroc.pl (156.17.18.244) 53.274 ms 54.281 ms 54.301 ms
10 156.17.33.1) 54.285 ms 54.278 ms 54.238 ms
11 informatyka.im.pwr.wroc.pl (156.17.7.22) 54.209 ms 54.932 ms 54.930 ms
3. Wireshark:
```

Wireshark:

Jest to sniffer, z interfacem służącym do monitorowania ruchu pakietów. Ma wbudowana obsługę filtrów do monitorowania pakietów o konkretknych cechach, z konkrtengo źródła itd. Obsługuje wiele protokołów, pozwala na wyświetlnie wartości konkretnych pól pakietu.



Liczenie więzłów:
 Do wykonania zadania użyłem, skryptu z komendą ping.

```
#!/bin/bash
```

```
timeOut=$2
while :
do
    if ping -W $3 -Mdo -c1 -t $timeOut $1 > respond
    then
        break
    else
        ((timeOut++))
    fi
done
```

echo "it takes: \$timeOut"

Skrypt w zasadzie stosuje tę samą technikę co traceroute.

				10 packets in bytes, avg [ms]			
	DNS	Localization	number of nodes "to"	ttl value from ping response	108	1008	2008
1	charlie.pl	Łódź, Poland	10	55	52.906	56.974	57.803
2	royal.uk	London, UK	7	58	48.521	63.177	56.069
3	fbcsycamore.com	Sycamore, USA	16	236			
4	ameblo.jp	?, Japan	g	54			
5	heide.com.au	Melbourne, Australia	21	. 40	497.012	479.731	502.514

Trasy tam i z powrotem rzeczywiście mogą być różne natomiast niesposób ocenić. Jedyny feedback jaki mamy to ttl pakietu wysłanego przez cel.

Przy wysyłaniu, na 5 adresów wymienionych wyżej, pakietów 64 bytowych i 512 bytowych otrzymałem taki sam rezultat w ilości więzłów użytych do komunikacji.

Następnie wybrałam trzy adresy i wysłałem do nich po 100 pakietów, o rozmiarach 108, 1008 i 2008 bytów. Na załączonej tabelce widać, że wyniki wahają i odchodzą od spodziewanego wyniku to jest od rosnącego czasu propagacji, ale na szybkość propagacji wiele rzeczy ma wpływ chociażby to, że do mojego domowego routera jest podłączonych wiele urządzeń. Natomiast widać tendencje wzrostową, wraz ze zwiększeniem pakietu zwiększa się czas propagacji.

W testach jakie przeprowadziłem fragmentacja pakietu nie miała znaczącego wpływu na czas propagacji, ponownie wiele czynników mogło mieć na to wpływ.

Największy niefragmentowany pakiet jaki udało mi się wysłać miał rozmiar 1488 bytów.

```
gabriel@gabriel-HP-Laptop-15-bs1xx:~$ ping -s $((1500 - 28)) -D 8.8.8.8 -c 1
PING 8.8.8.8 (8.8.8.8) 1472(1500) bytes of data.
[1584212819.399783] From 192.168.1.254 icmp_seq=1 Frag needed and DF set (mtu = 1488)
--- 8.8.8.8 ping statistics ---
1 packets transmitted, 0 received, +1 errors, 100% packet loss, time 0ms

gabriel@gabriel-HP-Laptop-15-bs1xx:~$ ping -s $((1488 - 28)) -D 8.8.8.8 -c 1
PING 8.8.8.8 (8.8.8.8) 1460(1488) bytes of data.
[1584212859.175914] 76 bytes from 8.8.8.8: icmp_seq=1 ttl=55 (truncated)
--- 8.8.8.8 ping statistics ---
1 packets transmitted, 1 received, 0% packet loss, time 0ms
rtt min/avg/max/mdev = 45.907/45.907/45.907/0.000 ms
gabriel@gabriel-HP-Laptop-15-bs1xx:~$ ping -s $((1489 - 28)) -D 8.8.8.8 -c 1
PING 8.8.8.8 (8.8.8.8) 1461(1489) bytes of data.
--- 8.8.8.8 ping statistics ---
1 packets transmitted, 0 received, 100% packet loss, time 0ms
```

Bazując na wyniku połączenia z Australią – 21 więzłów, z całą pewnością średnica internetu jest większa niż 19 jak sugerował R.Albert z University of Notre Dame w 1999. Natomiast udało mi się również znaleźć informacje o połączeniach o 30 i więcej węzłach.

Mam problem z odpowiedzeniem na ostatnie pytanie. Cloud computing jako taki opiera się na wewnętrznych protokołach zapewniających bezstratną transmisje danych pomiędzy urządzeniami/komputerami. Ciężko powiedzieć cokolwiek na temat tych protokołów. Przez to ciężko ocenić ile więzłów będą miały połączenia w sieci wirtualnej. Natomiast bazując na oczekiwaniu, że wiele urządzeń będzie obliczało nasze zapytanie (również ICMP) można się spodziewać, że więzłów będzie dużo.

Udało mi się jeszcze znaleźć informacje o sieciach wirtualnych chociażby w nieszczęscnych Chinach, ale nie udało mi się dostac responda od żandego adresu który testowałem.