

Relay Nodes

Temă la disciplina Rețele de calculatoare - Tema 3 -

Student:

Bîrluțiu Claudiu-Andrei

Calculatoare și tehnologia informației Grupa 30236 An universitar 2021/2022

Table of Contents

1. Enunțul problemei	5
1.1 Cerințe	
2. Soluția propusă	
3. Proiectare și implementare	
4. Rezultate obținute	
5. Analiză WireShark	
6. Concluzii	

1. Enunțul problemei

Să se realizeze un scenariu de simulare pentru topologia **Relay Nodes** care să reflecte figura și cerințele enumerate mai jos.

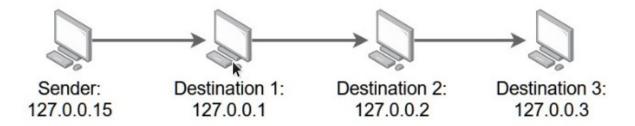


Figure 1: Nodurile din topologie pentru procesul de simulare

Specificații:

- sunt 4 noduri în topologie, **Sender** și 3 posibile destinații (D1, D2 și D3)
- sender-ul va transmite 100 pachete la o destinație random din cele 3 la un moment dat, iar valoarea transmisă e un număr întreg ce se incrementează la fiecare transmisie de la Sender
- restricția de transmisie/recepție: fiecare node poate trimite date doar la o singură destinație/hop la care este conectat

1.1 Cerințe

Se cere implementarea unui program într-un limbaj de programare cunoscut pentru a simula scenariul descris. Testarea programului se va face cu ajutorul tool-ului **Wireshark ș**i de asemenea se vor analiza comunicarea dintre diferitele adrese IP, se va observa raportul dintre totalul de payload livrat și traficul relevant al aplicației și se vor căuta header-ele pentru protocolul TCP.

2. Soluția propusă

Limbajul de programare folosit pentru implementarea programului de simulare a scenariului descris la capitolul anterior este **JAVA**(jdk 17). S-a ales acest limbaj pentru existența librăriei **java.net** care are 2 clase importante din care se pot instația obiecte de tipul Client (**Socket**) și obiecte de tipul Server (**ServerSocket**) pentru realizarea comunicării client-server via sockets folosind loopback addresses.

În scenariu propus mai sus avem două categorii de obiecte: **Sender** și **Destination**. Cele două clase pot fi create într-o singură clasă, **RelayNode**, numai pentru diferențiere mai clară s-a recurs la varianta de avea 2 clase, una specifică **Sender**-ului, care va conține o instanță de client ca field principal și o clasă **RelayNode** ce conține componentele și descrie comportamentul unei destinații, cum e descrisă mai sus.

La o primă analiză a schemei din figura 1 și a comportamentului sistemului, se deduce faptul că un **RelayNode** trebuie să conțină o instanță de server ce va recepta mesajele primite de la RelayNode-ul de dinainte (în cazul de față din partea stângă), și o instanță de client ce va transmite mesaje spre relay node-ul următor(cel din dreapta), adică spre serverul corespunzător acestuia din urmă. În *figura 2* se observă legătura dintre 3 relay node-uri adaptate celor 3 **destinații**.

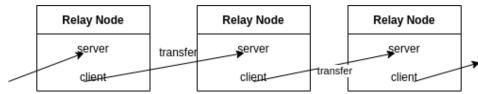


Figure 2: Relay nodes realizare comunicare

Sender-ul va avea o instanță de **client** ce se va conecta la prima destinație din rețea, mai precis se va conecta la serverul specific al acesteia.

3. Proiectare și implementare

În figura 3 se regăsește diagrama de clase pentru implementarea sistemului descris mai sus și simularea scenariului de transmitere a 100 pachete la destinații random.

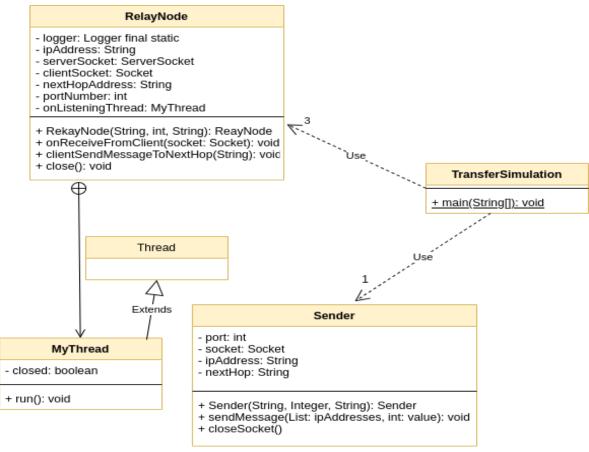


Figure 3: Diragrama de clase

Clasa **Sender**:

- această clasă are ca field principal un obiect de tip client (**Socket**). S-a ales implementarea acestei clase pentru a contura doar comportamentul de trimitere mesaje, nu și recepție așa cum e descris în scenariu
- un obiect de tipul sender va avea și o adresă ip la care să se conecteze pentru a putea trimite mesaje spre urmărtorul nod din rețea (cazul de față destination 1)
- metoda **sendMessage** va alege aleator una dintre destinațiile primite ca parametru și va trimite payload-ul sprea aceasta. Transmiterea nu se realizează direct, ci prin hopuri. Sender-ul poate trimite mereu mesaje doar la o singură destinație, iar aceasta din urmă va procesa mesajul primit, iar dacă mesajul nu e destinat ei, atunci îl va transmite mai departe spre nodul cu care este conectată (next hop-ul).
- Din cele descrise mai sus reiese faptul că payload-ul trebuie să aibă un format anume, în care pe lângă mesajul/valoarea care se dorește a fi transmisă conține și date despre destinație.



Figure 4: Format-ul payload-ului

Clasa RealyNode:

- această clasă va descrie comportamentul unui relay node, componenta ce va recepționa mesaje de la o singură sursă și va transmite mesaje spre o singură destinație sau hop
- având acest rol dublu de transmisie și recepție, o soluție imediată ar fi compunerea acetuia dintr-un **server** și un **client**. Partea de server se va ocupa de recepția mesajelor, iar partea de client va transmite mesaje spre următorul nod din rețea cum se observă în figura 2.
- pentru a putea rula simularea dintr-un singur program, în momentul creării unui relay node se va porni un thread, unde se așteaptă conexiunea unui client (hop anterior) la serverul relay-node-ului.
- în momentul în care un client se conectează la serverul relay-node-ului, se va porni automat un thread nou ce va executa bucla infinită de așteptare/recepție mesaje de la client
- pentru scenariul problemei descrise mai sus, în momentul în care relay node-ul primește un mesaj de la hop-ul anterior, acesta va despacheta și analiza payload-ul primit și va verifica dacă mesajul primit este pentru el și atunci îl procesează sau în caz contrar îl trimite la următorul hop din rețea la care este conectat.
- Payload-ul este transmis sub formă de UTF, și are următorul format în cod : **destination_ip_address/value**. Astfel descpachetarea payload-ului se va face în funcție de "/". Splituind stringul cu separatorul "/" se vor obține cele două părți relevante ale payload-ului.

Clasa **TransferSimulation**:

- această clasa conține funcția **main** unde se dă flow-ul simulării
- se vor instatia 3 obiecte de tipul *RelayNode* astfel :
 - **destination 1**: ipAddress(127.0.0.1); PORT(5000); nextHop(127.0.0.2);
 - **destination 2**: ipAddress(127.0.0.2); PORT(5000); nextHop(127.0.0.3);
 - destination 3: ipAddress(127.0.0.3); PORT(5000); nextHop(NULL);

- la crearea unei destinaţii, se va porni un thread pentru aceasta, în care server-ul aşteaptă conexiuni
- se va instanția un obiect de tipul **Sender**
 - sender: ipAddress(127.0.0.15); PORT(5000); nextHop(127.0.0.1)
- se ia o bucla for cu un contor **i** de la 0 la 100 și se va apela metoda *sendMessage* pe obiectul de tip sender cu următorii parametri: lsita de adrese destanție (D1,D2, D3 ip addresses) și valoarea curentă a lui i. Astfel, la fiecare pas al buclei *for*, sender-ul va trimite valoarea curentă a lui **i** la o destinație random dintre cele din lista transmisă, prin intermediul nexHop-ul atașat lui. Mesajul va fi transmis din hop în hop, până când unul dintre receptorii mesajului se identifică cu adresa ip specificată în payload

Observații:

- la terminarea simulării, se vor închide conexiunile și implicit se vor finaliza și toate thread-urile create
- pentru afișarea mesajelor de informare asupra stării simulării s-a folosit **Logger**;

4. Rezultate obținute

În continuare vor fi analizate în paralel mesajele de logging obținute în urma executării programului și ceea ce se capturează în **Wireshark**. S-a folosit maven pentru obținerea executabilului *RelayNodesConnection-1.0-SNAPSHOT.jar* cu versiunea de jdk17, iar din terminal a fost rulat programul de simulare cu **java -jar.**

Observare creare noduri: cele 3 destinații și senderul

```
(base) birlutiuclaudiu@birlutiuclaudiu:~/Facultate/RC/RelayNodesConnection/target$ ls classes generated-sources maven-archiver maven-status RelayNodesConnection-1.0-SNAPSHOT.jar
(base) birlutiuclaudiu@birlutiuclaudiu:~/Facultate/RC/RelayNodesConnection/target$ java -jar RelayNodesConnection-1.0-SNAPSHOT.jar
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Creating server with ipAddress 127.0.0.1 and port 5000...
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Created server with ipAddress 127.0.0.2 and port 5000...
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Creating server with ipAddress 127.0.0.2 and port 5000...
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Created server with ipAddress 127.0.0.3 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Creating server with ipAddress 127.0.0.3 and port 5000...
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Created server with ipAddress 127.0.0.3 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Created server with ipAddress 127.0.0.3 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM Sender <init>
INFO: Created sender with ipAddress 127.0.0.15 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode$MyThread run
```

Figure 5: Crearea destinațiilor și crearea sender-ului

Crearea primei conexiuni între sender și destination1

```
INFO: Creating server with ipAddrees 127.0.0.3 and port 5000...
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode <init>
INFO: Created server with ipAddress 127.0.0.3 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM Sender <init>
INFO: Created sender with ipAddress 127.0.0.15 and port 5000
May 07, 2022 11:55:49 AM RelayNode$MyThread run
INFO: 127.0.0.1 connected with client 127.0.0.15
May 07, 2022 11:55:49 AM Sender sendMessage
INFO: 127.0.0.1 connected with client 127.0.0.15
May 07, 2022 11:55:49 AM Sender sendMessage
```

Figure 6: Logging parte de conexiune sender-destination1

Pe captura din Wireshark se observă pașii mecanismului TCP pentru realizarea conexiunii celor două componente: clientul **sender**-ului cu serverul din **destination1.**

Pentru realizarea conexiunii este nevoie de acele pachete de acknowledgement (ACK). Primele trei schimburi de pachete reprezintă **3-way handshake** (figura 7) ce este necesar pentru realizarea conexiunii de tip TCP.

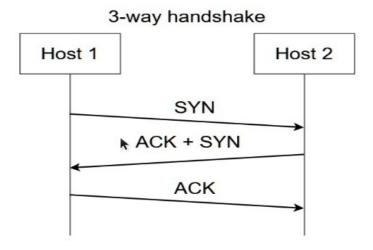


Figure 7: 3-way handshake pentru conexiuni TCP

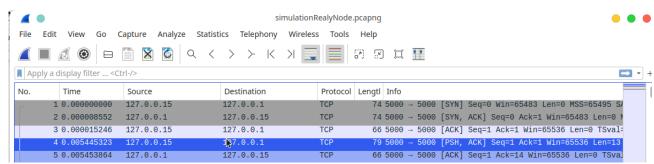


Figure 8: Conexiunea clientului sender-ului cu serverul destinației 1

ransmiterea primei valori (0) la o destinație random din cele 3 deiponibile. În cadrul simulării aduse în discuție, s-a ales aleator destinația 127.0.0.1

Figure 9: Transmitere valori 0, 1 și 3

Valoarea 0 a fost transmisă spre *destination1*, valoarea 1 a fost transmisă spre *destination3* și la fel și valoarea 2.

În logginngul programului se observă cum sunt transmise mesajele între componentele rețelei. Se observă cum payoad-ul cu destinatia3, este dus prima dată în destinația1, apoi se realizeaza hop spre destinația 2, iar pe urmă spre destinația 3 unde se afișează faptul ca a primit mesjul de la destination2.

No.	Time	Source	1	Destination	Protocol	Lengtl	Info			
	1 0.00000	00000 127.0.	0.15	127.0.0.1	TCP	74	5000 →	5000	[SYN]	Seq=0 Win=65483 Len=0 MSS=65495 SA
	2 0.00000	8552 127.0.	0.1	127.0.0.15	TCP	74	5000 →	5000	[SYN,	ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65483 Len=0 N
	3 0.00001	127.0.	0.15	127.0.0.1	TCP	66	5000 →	5000	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSval=
	4 0.00544	15323 127.0.	0.15	127.0.0.1	TCP	79	5000 →	5000	[PSH,	ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=13
	5 0.00545	3864 127.0.	0.1	127.0.0.15	TCP	66	5000 →	5000	[ACK]	Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TSval
	6 0.05727	9723 127.0.	0.15	127.0.0.1	TCP	79	5000 →	5000	[PSH,	ACK] Seq=14 Ack=1 Win=65536 Len=13
	7 0.05729	06592 127.0.	0.1	127.0.0.15	TCP	66	5000 →	5000	[ACK]	Seq=1 Ack=27 Win=65536 Len=0 TSval
	8 0.05785		N	127.0.0.2	TCP	74	5001 →	5000	[SYN]	Seq=0 Win=65483 Len=0 MSS=65495 SA
	9 0.05787	1218 127.0.	ర్. 2	127.0.0.1	TCP	74	5000 →	5001	[SYN,	ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65483 Len=0 N
	10 0.05788	127.0.	0.1	127.0.0.2	TCP	66	5001 →	5000	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSval=
	11 0.05924	15742 127.0.	0.1	127.0.0.2	TCP	79	5001 →	5000	[PSH,	ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=13
	12 0.05925	55465 127.0.	0.2	127.0.0.1	TCP	66	5000 →	5001	[ACK]	Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TSval
	13 0.06052	24396 127.0.	0.2	127.0.0.3	TCP	74	5001 →	5000	[SYN]	Seq=0 Win=65483 Len=0 MSS=65495 SA
	14 0.06053	37159 127.0.	0.3	127.0.0.2	TCP	74	5000 →	5001	[SYN,	ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65483 Len=0 N
	15 0.06055	0050 127.0.	0.2	127.0.0.3	TCP	66	5001 →	5000	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSval=
	16 0.06157	0230 127.0.	0.2	127.0.0.3	TCP	79	5001 →	5000	[PSH,	ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=13
	17 0.06157	78200 127.0.	0.3	127.0.0.2	TCP	66	5000 →	5001	[ACK]	Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TSval
	18 0.10898	127.0.	0.15	127.0.0.1	TCP	79	5000 →	5000	[PSH,	ACK] Seq=27 Ack=1 Win=65536 Len=1
		•		ytes captured (632 b	•					
	•	_	•	:00:00:00:00), Dst:	90:00:00_0	00:00:0	90 (00:	00:00	:00:00	:00)
			•	15, Dst: 127.0.0.1						
>-T	ransmission C	ontrol Protoc	ol, Src Port: 5	000, Dst Port: 5000,	Seq: 1, /	Ack: 1,	, Len:	13		
>- D	ata (13 bytes)								
000			00 00 00 08							
001 002			f2 cc 7f 00 00 79 8c 08 c3 bb							
003			08 0a bd 4b 91	d6 f6 ec ···C····	· · K · · · ·					
004	9 4a 43 00 0b	31 32 37 2e	30 2e 30 2e 31	2f 30 JC 127. 0	.0.1/0					

Figure 10: Transmitere payload 127.0.0.1/0

În figura 10, la linia 4 se poate observa trimiterea mesajului cu valoarea 0 spre destinația1 (127.0.0.1). Mesajul este recepționat, iar la linia 5 este capturat ackonledgment-ul trimis spre sender (127.0.0.15). Transmiterea acestui payload se încheie aici, pentru că destinatarul este 127.0.0.1.

În cazul transmiteri payload-urilor 127.0.0.3/1 și 127.0.0.3/2 se observă în figura 11 cum mesajul e transmis din hop în hop. De asemenea, dacă nu există realizată conexiunile intre destinații, acestea se vor crea, **o singură dată**, în cazul simulării.

No.	Time	Source	Destination	Dreteral	Langel Tafa
10.					Lengti Info
	4 0.005445323	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	79 5000 → 5000 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=:
	5 0.005453864	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TS
	6 0.057279723	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	79 5000 → 5000 [PSH, ACK] Seq=14 Ack=1 Win=65536 Len
	7 0.057296592	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack=27 Win=65536 Len=0 TS
	8 0.057857031	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	74 5001 → 5000 [SYN] Seq=0 Win=65483 Len=0 MSS=65495
	9 0.057871218	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	74 5000 → 5001 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65483 Len=0
	10 0.057885092	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	66 5001 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSva
	11 0.059245742	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=:
	12 0.059255465	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TS
	13 0.060524396	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	74 5001 → 5000 [SYN] Seq=0 Win=65483 Len=0 MSS=65495
	14 0.060537159	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	74 5000 → 5001 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65483 Len=0
	15 0.060550050	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	66 5001 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSva
	16 0.061570230	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=:
	17 0.061578200	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack=14 Win=65536 Len=0 TS
	18 0.108989030	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	79 5000 → 5000 [PSH, ACK] Seq=27 Ack=1 Win=65536 Len:
	19 0.109004498	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack=40 Win=65536 Len=0 TS
	20 0.110211722	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq=14 Ack=1 Win=65536 Len:
	21 0.110221062	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack=27 Win=65536 Len=0 TS
Fran	ne 6: 79 bytes on	wire (632 bits), 79	bytes captured (632 b	oits) on i	interface No. id 0
					00:00:00 (00:00:00:00:00)
	•	rsion 4, Src: 127.0.	**	00.00.00_	
			5000, Dst Port: 5000,	Seg: 14	Ack: 1 Len: 13 e a New Screenshot
	a (13 bytes)	11000001, 010 1010.	3000, 200 1011. 3000,	ocq. 14,	7, 2011 10
Duce	(10 byccs)				
	00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 0 0 40 06 f2 cb 7f 00 0			
		71 ef 79 99 08 c3 b			
030	02 00 fe 43 00 00	01 01 08 0a bd 4b 9	2 0a f6 ec 🖸 C····	· · K · · · ·	
040	4a 49 00 0b 31 32	2 37 2e 30 2e 30 2e 3	3 2f 31 JĪ · 127. 6	0.0.3/1	

Figure 11: Transmitere payload 127.0.0.3/1

11 0.059245742	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq:	=1 Ack=1 Win=65536 Len=13
12 0.059255465	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack	(=14 Win=65536 Len=0 TSval
13 0.060524396	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	74 5001 → 5000 [SYN] Seq=0 Wir	n=65483 Len=0 MSS=65495 SA
14 0.060537159	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	74 5000 → 5001 [SYN, ACK] Seq	=0 Ack=1 Win=65483 Len=0 N
15 0.060550050	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	66 5001 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack	c=1 Win=65536 Len=0 TSval=
16 0.061570230	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq=	1 Ack=1 Win=65536 Len=13
17 0.061578200	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack	c=14 Win=65536 Len=0 TSval
18 0.108989030	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	79 5000 → 5000 [PSH, ACK] Seq=	27 Ack=1 Win=65536 Len=1
19 0.109004498	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK] Seq=1 Ack	c=40 Win=65536 Len=0 TSval
20 0.110211722	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	79 5001 → 5000 [PSH, ACK] Seq=	14 Ack=1 Win=65536 Len=13
21 0.110221062	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [ACK] Seq=1 Ack	=27 Win=65536 Len=0 TSval
			k		
>-Frame 11: 79 bytes	on wire (632 bits), 79 bytes captured (632 bits) on	nterface lo. id 0	
	•	., , , , , ,		00:00:00 (00:00:00:00:00:00)	
		7.0.0.1, Dst: 127.0.0.2		,	
		ort: 5001, Dst Port: 50		Ack: 1. Len: 13	
>-Data (13 bytes)		,	,, -		
, para (10 b) 100)					
0000 00 00 00 00 00 00			E. @		
0020 00 02 13 89 13 8			· · · q · (· p · ·		
0030 02 00 fe 36 00 0					
0040 69 fa 00 0h 31 3	2 37 2e 30 2e 30	2e 33 2f 31 i ⋅ ⋅ ⋅ 12	7. 0.0.3/1		

Figure 12: Transmitere 127.0.0.3/1 din hopul 127.0.0.1 la 127.0.0.2

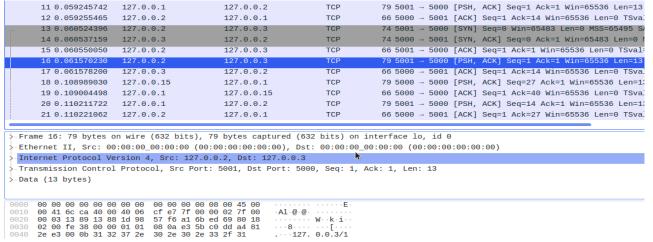


Figure 13: Transmitere 127.0.0.3/1 din hopul 127.0.0.2 la 127.0.0.3

Mesajul a ajuns la destinație și atunci nu mai este trimis mai departe. Se va trimite un nou payload de la 127.0.0.15 la o altă destinație aleasă aleator.

Trimiterea ultimei valori 99, la o destinație random (în cazul de față, la adresa 127.0.0.3).În partea de logging se observă transimiterea acestei ultime valori și hop-ruile prin care trebuie să treacă, iar apoi se va închide simularea și implicit toate conexiunile realizate.

Figure 14: Logging transmitere ultime valori și inchiderea thread-urilor

423 5.039100848	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK]	Seq=1 Ack=1377 Win=65536 Len=0
424 5.089668347	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	80 5000 → 5000 [PSH,	ACK] Seq=1377 Ack=1 Win=65536
425 5.089775125	127.0.0.1	127.0.0.15	TCP	66 5000 → 5000 [ACK]	Seq=1 Ack=1391 Win=65536 Len=0
426 5.090145624	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	80 5001 → 5000 [PSH,	ACK] Seq=973 Ack=1 Win=65536 Le
427 5.090171505	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [ACK]	Seq=1 Ack=987 Win=65536 Len=0
428 5.090473990	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	80 5001 → 5000 [PSH,	ACK] Seq=486 Ack=1 Win=65536 Le
429 5.090478944	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	66 5000 → 5001 [ACK]	Seq=1 Ack=500 Win=65536 Len=0
430 5.140152980	127.0.0.15	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5000 [FIN,	ACK] Seq=1391 Ack=1 Win=65536
431 5.141986909	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	66 5001 → 5000 [FIN,	ACK] Seq=500 Ack=1 Win=65536 Le
432 5.142582379	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	66 5001 → 5000 [FIN,	ACK] Seq=987 Ack=1 Win=65536 Le
433 5.152379630	127.0.0.3	127.0.0.2	TCP	66 5000 → 5001 [FIN,	ACK] Seq=1 Ack=501 Win=65536 L
434 5.152397684	127.0.0.2	127.0.0.3	TCP	66 5001 → 5000 [ACK]	Seq=501 Ack=2 Win=65536 Len=0
435 5.152424199	127.0.0.2	127.0.0.1	TCP	66 5000 → 5001 [FIN,	ACK] Seq=1 Ack=988 Win=65536 Le
436 5.152428741	127.0.0.1	127.0.0.2	TCP	66 5001 → 5000 [ACK]	Seq=988 Ack=2 Win=65536 Len=0
>-Frame 424: 80 bytes	on wire (640 bits), 8	0 bytes captured (640	bits) on in	nterface lo, id 0	
>-Ethernet II, Src: 00	0:00:00_00:00:00 (00:0	0:00:00:00:00), Dst:	00:00:00_00:	:00:00 (00:00:00:00:00	0:00)
>-Internet Protocol Ve	rsion 4, Src: 127.0.0	.15, Dst: 127.0.0.1			R.
>-Transmission Control	Protocol, Src Port:	5000, Dst Port: 5000,	Seq: 1377,	Ack: 1, Len: 14	
>-Data (14 bytes)	•				
		00 45 00			
0000 00 00 00 00 00 00 0010 00 42 4a 3d 40 00	00 00 00 00 00 00 00 08 0 40 06 f2 68 7f 00 06				
0020 00 01 13 88 13 88	3 71 ef 7e ec 08 c3 bb	38 80 18 · · · · · q · ~	8		
0030 02 00 fe 44 00 00 0040 5d f2 00 0c 31 32	0 01 01 08 0a bd 4b a5 2 37 2e 30 2e 30 2e 33				
30 12 00 0C 31 32	. 37 2C 30 2E 30 2E 33	21 33 33]127. 6	.0.5/35		

Figure 15: Transmiterea valorii 99 și închiderea conexiunilor

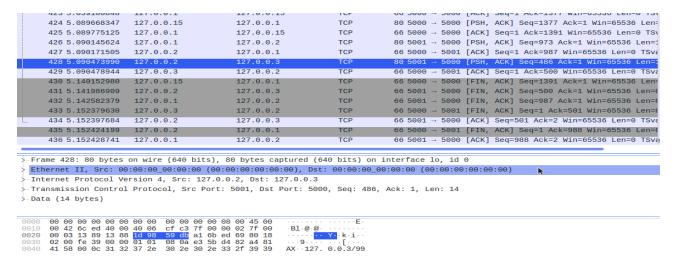


Figure 16: Transmiterea valorii 99 și închiderea conexiunilor- continuare

5. Analiză WireShark

Se vor discuta în continuare rezultatele statististice obținute în urma capturii.

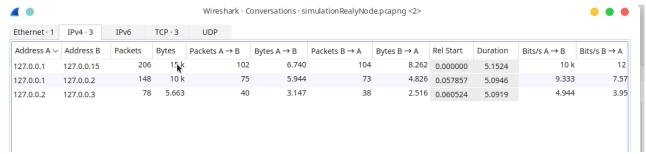


Figure 17: Viuzlizare statistici comunicare

În figura 17 se observă statistica transferurilor de pachete între cele 4 componente ale rețelei. Se observă un număr total de 432 de pachete(15360 + 10240 + 5663=31263 b = 30,53 kB).

Measurement	Captured	Displayed	Marked
Packets	438	432 (98.6%)	_
Time span, s	5.152	5.152	_
Average pps	85.0	83.8	_
Average packet size, B	77	73	_
Bytes	33575	31435 (93.6%)	0
Average bytes/s	6.516	6.100	_
Average bits/s	52 k	48 k	_

Figure 18: Wireshark -> Statistics -> Capture File Properties

Observație: din cele 438 de pachete 6 pachete sunt UDP (127.0.0.1 -> 127.0.0.1)

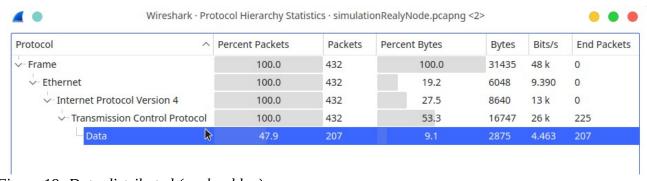


Figure 19: Data distributed (payload len)

Raportul dintre totalul de bytes livrati și traficul relevant al aplicației este dat de dimensiunea totatala datelor în raport cu totalul dimensiunii frame-urilor transmise. 2875/31435=0.091 => 9%

În continuare se va analiza transmisia valorii 6 la adresa 127.0.0.2 pentru a putea urmări elementele header-ului cuprinse în captură.

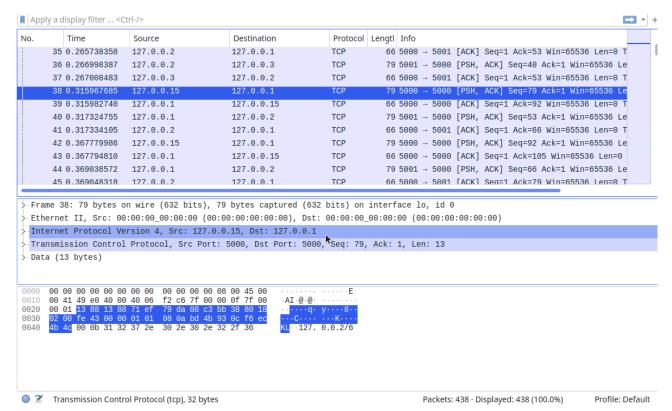


Figure 20: Transmisia valorii 6 în cadrul simulării

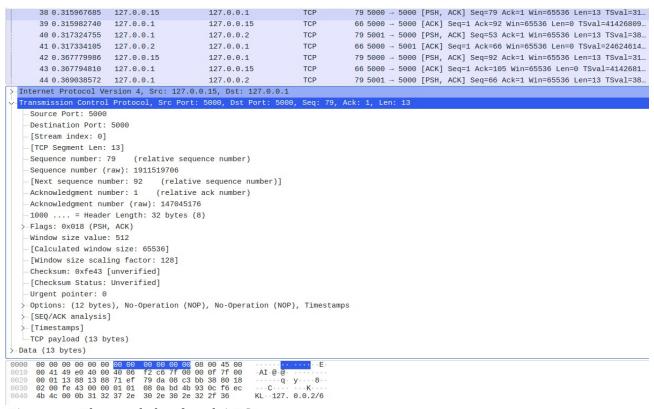


Figure 21: Elementele header-ului TCP

Cele mai importante elemente ale header-ului:

Source port: 5000 -> este portul clientului, poru celui care trimite mesajul; în cazzul nostru a sender- ului

Destination port: 5000 -> reprezintă portul destinației, în cazul nostru e tot 5000 dar la adresa ip 127.0.0.1 (e serverul destinației D1)

Sequence number: 79 -> deoarece SYN flag e 0, atunci acesta este numărul de secvență acumulat al primului octet de date al acestui pachet pentru sesiunea curentă.

Acknowledgment number: 1 -> deoarece ACK este setat (pe 1) valoarea acestui câmp reprezintă următorul număr de secvență pe care îl așteaptă receptorul

Window size value : 512 -> dimensiunea ferestrei de primire, care specifică numărul de octeți (dincolo de numărul de secvență din câmpul de confirmare) pe care expeditorul acestui segment este dispus în prezent să îi primească

Checksum: 0xfe43 -> utilizat pentru verificarea erorilor antetului și datelor

Urgent pointer: 0 -> dacă steag-ul URG este setat, atunci acest câmp de 16 biți este un decalaj față de numărul de secvență care indică ultimul octet de date urgente.

Options : lungimea acestui câmp este determinată de câmpul de compensare a datelor

```
000. .... = Reserved: Not set
      ...0 .... = Nonce: Not set
      .... 0... = Congestion Window Reduced (CWR): Not set
      .... .0.. .... = ECN-Echo: Not set
          ..0. .... = Urgent: Not set
          ...1 .... = Acknowledgment: Set
      .... = Push: Set
      .... .... .0.. = Reset: Not set
      .... .... ..0. = Syn: Not set
      .... Not set
     [TCP Flags: ······AP···]
    Window size value: 512
                         00 00 00 00 08 00 45 00
     00 00 00 00 00 00 00 00
·AI ·@ ·@
                                              .....q. y....8...
                                              KL··127. 0.0.2/6
```

Figure 22: Flag-uri

Dintre flag-uri vom aminti:

ACK – indică faptul că field-ul Acknowledgement este semnificativ. Toate pachetele de după pachetul SYN inițial trimis de client ar trebui să aibă acest flag setat.

PSH – Funcție Push. Solicită împingerea datelor din buffer către aplicația de primire.

RST (1 bit) – Resetați conexiunea

SYN – Sincronizează numerele de secvență. Doar primul pachet trimis de la fiecare capăt ar trebui să aibă acest flag setat. Alte flag-uri își schimbă semnificația în funcție de acest flag, iar unele sunt valabile numai atunci când este setat, iar altele când este nesetat(pe 0).

FIN – Nu mai sunt date de la expeditor

Lungimea header-ului este de 32 bytes. Sunt 13 bytes de data.

6. Concluzii

Implementarea acestei simulări de rețea formată din relay nodes a reprezentat un prilej bun de familizarizarea cu conceptele de Transmission Control Protocol (TCP) și întelegere a modalității de comunicare între nodurile rețelei bazate relația client-server. Pentru cel care a dezvoltat aplicația, a fost provocare nouă ce a presupus o întelegere mai în amănunt a arhitecturii client-server implementată în limbajul de programare JAVA.