Slovenská technická univerzita v Bratislave

Fakulta informatiky a informačných technológií

Ilkovičova 6276/2

842 16 Bratislava 4

Semestrálne zadanie

Komunikácia s využitím UDP protokolu Adam Strelec

Akademický rok: 2024/2025

Predmet: PKS

AIS ID: 127275

Cvičiaci: Bc. Marián Rohun

Obsah

Úvod	3
Ci	ieľ zadania3
Teoreticl	ká časť 3
Št	truktúra hlavičky protokolu3
O	pis metódy na overenie integrity prenesenej správy 4
O	pis metódy na udržanie spojenia7
O	pis metódy na zabezpečenie spoľahlivého prenosu dát 7
Di	iagram opisujúci predpokladané správanie uzlov 8
O	pis metódy na nadviazanie spojenia medzi dvoma
st	ranami a dohodnutie si parametrov spojenia 8

Úvod

Ciel zadania:

Navrhnite a implementujte P2P aplikáciu, ktorá bude používať vlastný komunikačný protokol založený na UDP (User Datagram Protocol) v transportnej vrstve sieťového modelu TCP/IP. Aplikácia umožní dvom účastníkom komunikovať v lokálnej Ethernet sieti, vrátane možnosti posielať textové správy a prenášať rôzne súbory medzi počítačmi (uzlami). Oba uzly budú súčasne plniť funkciu odosielateľa aj prijímača.

Teoretická časť:

Štruktúra hlavičky protokolu

Pre náš TCP protokol využijeme len prvky ktoré sú naozaj potrebné na správne fungovanie

32 bitov →					
Туре	Msg	Sequence number	Payload Size		
Payload Size (cont.)		Checksum	DATA		

• Type(4b):

Bitový stav	Funkcia
0000	Žiadne dáta (napr. Keep-alive)
0001	Text (obyčajná tečxtová správa)
0010	Súbor

Msg(4b)

Bitový stav	Funkcia
0000	Inicializácia spojenia(SYN - začiatok 3WH)
0001	Autentifikácia
0010	Potvrdenie spojenia(SYN-ACK, odpoveď na inicializáciu v 3WH)
0011	Potvrdenie prijatia (ACK - posledný krok 3WH)

0100	Odoslané dáta (klient -> server)
0101	Ukončenie spojenia (FIN - žiadosť o ukončenie spojenia)
0110	Potvrdenie ukončenia spojenia (FIN-ACK)
1000	Keep-alive informácia (na udržanie spojenia)
1001	Negatívne potvrdenie prijatia (NACK)
1111	Posledný fragment

• Sequence number (16B):

- Tiež možno nazvať aj číslo poradia packetu
- Pri odosielaní packetov dochádza k fragmentácií, teda pri prijatí je potrebné poskladať fragmenty do pôvodného poradia na základe ich poradového čísla.
- Ak niektoré číslo chýba, je potrebné vyslať správu a vyžiadať si packet znovu

Payload Size (16B):

- Obsahuje informáciu o množstve prenášaných dát vrámci jedného packetu
- Nevzťahuje sa na hlavičku, tá sa do celkovej veľkosti packetu neráta

• Checksum (16B):

- Checksum (kontrolný súčet) slúži na detekciu chýb pri prenose dát
- Pre náš protokol využijeme CRC16 (Vysvetlenie nižšie)
- Odosielateľ aj prijímateľ vyrátajú svoj checksum
- Ak sa hodnoty checksumu zhodujú, dáta prišli v poriadku, ak sú odlišné, niekde došlo k chybe a paket treba poslať znovu

• Data():

- V tejto časti nasledujú už len dáta a hlavička končí
- Max veľkosť dát: 1500B 20B(IP) 8(UDP) 7(Moja hlavička) = 1465B
- Maximálna veľkosť dát je 1464B. Hoci dáta v pakete môžu obsahovať až 1500B, musíme ešte odrátať miesto pre:
 - 20B pre IP hlavičku
 - 8B pre UDP hlavičku
 - 8B pre vlastnú hlavičku
- Túto veľkosť obmedzujeme preto, aby sme predišli fragmentácií na linkovej vrstve

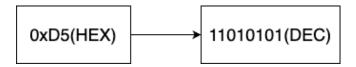
2. Opis metódy na overenie integrity prenesenej správy

V našom projekte implementuje metódu CRC16 (Cyclic redundancy check) na overenie integrity prenesenej správy. Túto metódu využijú obidve strany spojenia

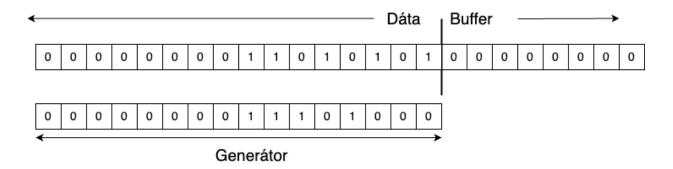
a výsledok musí byť na oboch stranách rovnaký. Ak výsledok rovnaký nebude, vyšle sa signál odosielateľovi správy že daný paket treba poslať znovu.

• CRC výpočet vyzerá nasledovne:

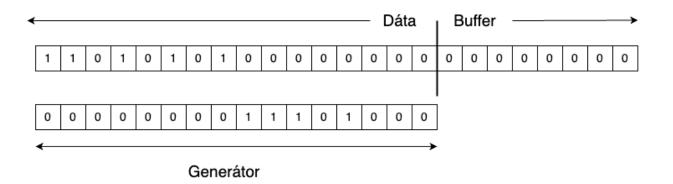
• Fragment dát preveď na typ byte



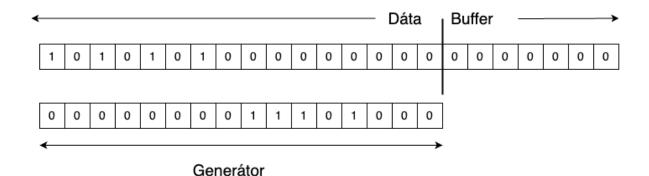
- Určíme si generátor, ktorým budeme vykonávať operáciu XOR
 - 0xE8 (prevedieme do dvojkovej sústavy)
- Za naše dáta si ešte dopíšeme 16 bitových núl, do buffera



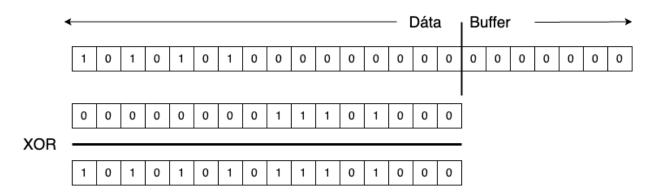
 Dáta posúvame doľava až kým na prvom mieste nedostaneme bitovú jednotku, dáta z buffera postupne preúvame do ľavej časti.



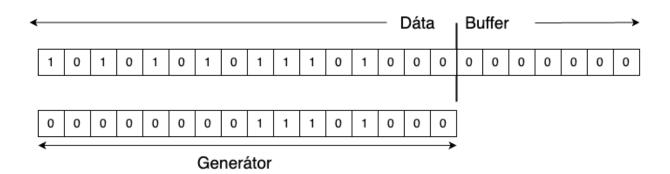
• Jednotku opäť posunieme doľava(Nesmieme zabunúť aj na 0 z buffera)



 Prých 16 bitov, ktoré sú náše dáta dáme do XOR-u s našim polnyómom



Výsledok sa stane našimi novými dátami



- Toto opakujeme pokiaľ buffer nebude prázdy
- Výsledné bitové číslo je náš checksum
- Prečo CRC16:
 - **Spoľahlivosť**: CRC8 používa menší kontrolný súčet ako CRC16 a tak môže nastať problém s detekciou chýb
 - Jednoduchosť: Oproti CRC32, je CRC16 podstatne jednoduchšie a ľahšie na implementáciu

3. Opis metódy na udržanie spojenia

Náš program implementuje metódu Keep-Alive na udržanie spojenia medzi zariadeniami, aj keď momentálne neprebieha žiadna komunikácia.

Keep -Alive:

- Po odoslaní celej správy sa spojenie neukončí automaticky, ale odošle sa správa KEEP ALIVE (v hlavičke sa type mastaví na 0000 a msg sa nastaví na 1000)
- Táto správa sa bude posielať každých 5 sekúnd.
- Ak jedno zo zariadní bude chcieť ukončiť komunikáciu, bude mať na to špeciálne vyhradenú funkciu

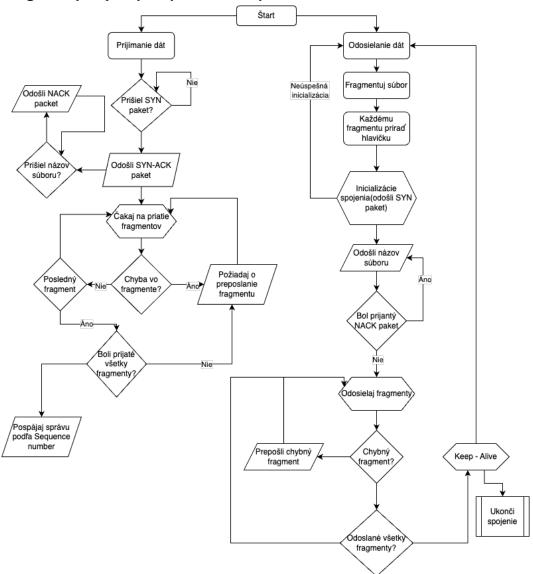
4. Opis metódy na zabezpečenie spoľahlivého prenosu dát

Na zabezpečenie spoľahlivého prenosu dát máme ny výber niekoľko možností. V našom programe sme si zvolili Stop & Wait metódu.

Stop & Wait:

- 1. **Odoslanie jedného rámca:** Odosielajúce zariadenie vyšle jeden packet k prijímajúcemu zariadeniu.
- 2. **Čakanie na potvrdenie (ACK):** Po odoslaní zariadenie prestane posielať ďalšie rámce a čaká na potvrdenie (ACK) od prijímajúceho zariadenia, že rámec bol prijatý.
- 3. **Prijatie potvrdenia (ACK):** Ak prijímajúce zariadenie správne prijalo rámec, pošle ACK späť odosielateľovi.
- 4. Odoslanie ďalšieho rámca: Po prijatí ACK odosielateľ pošle ďalší rámec.
- 5. **Opätovné odoslanie pri strate:** Ak ACK nepríde v určenej lehote (timeout), odosielajúce zariadenie predpokladá stratu rámca a odošle ho znova.

5. Diagram opisujúci predpokladané správanie uzlov



6. Opis metódy na nadviazanie spojenia medzi dvoma stranami a dohodnutie si parametrov spojenia (Three-Way Handshake)

V našom programe na nadviazane spojenie využívame proces zvaný Three-Way Handshake

- SYN (Synchronize): Klient pošle serveru požiadavku na začatie spojenia.
 Táto správa obsahuje SYN bit nastavený na 1 a počiatočné poradové číslo
 (Sequence Number), ktoré klient plánuje použiť.
- 2. SYN_ACK (Synchronize-Acknowledgment): Server prijme SYN správu a odpovie klientovi so správou, ktorá obsahuje jeho vlastné SYN bit (na synchronizáciu) a zároveň ACK bit na potvrdenie prijatia klientovho SYN. V tejto správe server posiela svoje vlastné poradové číslo a potvrdzuje poradové číslo klienta.

- 3. **ACK (Acknowledgment):** Klient prijme SYN-ACK správu a odpovie ACK správou, čím potvrdí prijatie SYN-ACK. Spojenie je teraz nadviazané a môže sa začať výmena dát.
- 4. Po tomto kroku už zariadenia nadviazali spojenie a môže prebiehať komunikácia

