

Přenos dat, počítačové sítě a protokoly Hromadný projekt - Hybridní chatovací P2P síť

Obsah

1	Úvo	${ m od}$	2	
2	Stru	ıktura sítě	2	
	2.1	Peer	2	
	2.2	Uzel	2	
3	Komunikace			
	3.1	Komunikační prokol	3	
		3.1.1 ACK	3	
		3.1.2 HELLO	3	
		3.1.3 UPDATE	4	
		3.1.4 DISCONNECT	4	
		3.1.5 LIST	4	
		3.1.6 MESSAGE	5	
		3.1.7 ERROR	5	
4	Implementace		5	
	4.1	Registrační uzel	6	
	4.2	Peer	7	
	4.3	RPC	8	
5	Test	sování	9	
6	Záv	ěr	9	

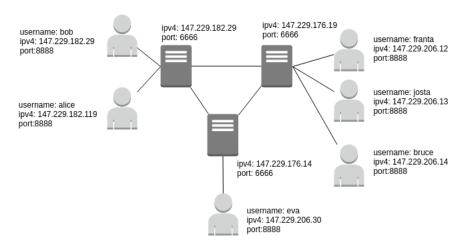
1 Úvod

Tato práce vznikla jako projekt do předmětu Přenos dat, počítačové sítě a protokoly na škole Vysoké učení technické v Brně. Práce se zabývá implementace chatovací sítě nad transportním protokolem UDP. Síť se skládá z libovolného počtu peerů a minimálně jednoho registračního uzlu.

2 Struktura sítě

Jak již bylo zmíněno v úvodu, celá síť se skládá z několika peerů a a alespoň jednoho registračnního uzlu. K registračním uzlům se připojují jednotliví peeři (uživatelé) a právě od registračního uzlu získává každý uživatel informace o dalších uživatelích v síti.

Uzel dále může navázat spojení s jiným uzlem a navzájem si tak vyměnit záznamy o registrovaných uživatelích a známých uzlech. Díky spojení mezi jednotlivými uzly může následně registrační uzel poskytnout informace i o uživatelích, které nejsou registrovaní přímo u něj, ale registrovali se k některému z jeho sousedů.



Obrázek 1: Ukázka struktury sítě

2.1 Peer

Každý uživatel v síti je reprezentován peerem. Peer je v síti identifikován unikátním uživatelským jménem, ipv4 adresou a portem. V rámci operačního systému je identifikován pomocí unikátního ID. Každý uživatel je registrován k právě jednomu registračnímu uzlu, který mu poskytuje informace o ostatních uživatelých v síti.

2.2 Uzel

Uzel je v síti identifikován svou ipv4 adresou a portem. Každý z uzlů si vede databázi známých uzlů a peerů. Uzel poskytuje informace o uživatelých v síti pouze těm

uživatelům, kteří jsou registrováni u něj. Uzly si navzájem mezi sebou pravidelně vyměňují databáze peerů i uzlů. Pokud uzel obdrží informaci o novém uzlu v síti, naváže s ním spojení.

3 Komunikace

Komunikace jednotlivých prvků v síti je implementována pomocí jednoduchého komunikačního protokolu. Každá zpráva mezi dvěma prvky sítě je přenášena skrz UDP a před přenosem samotné zprávy je její obsah bencodován.

3.1 Komunikační prokol

V rámci komunikačního protokolu bylo implementováno 8 různých zpráv. Každá z těchto 8 zpráv má syntaxi JSON a všechny jejich atributy jsou povinné. Společnými atributy je potom typ zprávy, který identifikuje, o jakou zprávu se jedná a txid, který nese unikátní identifikátor zprávy.

3.1.1 ACK

Zpráva ACK slouží k potvrzení doručení zpráv typu GETLIST, LIST, MESSAGE a DISCONNECT. V komunikačním protokolu je implementována zejména proto, že UDP negarantuje doručení. Po odeslání výše uvedených zpráv se na zprávu ACK čeká maximálně po dobu 2 sekund, poté se předpokládá, že zpráva nebyla doručena.

Zpráva má dva atributy – txid a type, kde txid nese identifikátor zprávy, kterou zpráva ACK potvrzuje. Výsledná struktura zprávy tedy bude vypadat následovně: {"type":"ack", "txid":<ushort>}

3.1.2 HELLO

Zpráva HELLO slouží k registraci peeru k uzlu. Pro udržení spojení mezi peerem a uzlem odesílá peer zprávu HELLO každých 10 sekund. Zpráva obsahuje kromě atributů type a txid další 3 atributy identifikující uživatele – username, ipv4 a port. Pokud uzel neobdrží od uživatele po dobu 30 sekund žádnou zprávu HELLO, uživatele odhlásí. Uživatele odhlásí i tehdy, pokud obdrží zprávu HELLO s nulovou ipv4 adresou a portem.

Struktara zprávy HELLO vypadá následovně:

```
{
    "type":"hello",
    "txid":<ushort>,
    "username":"<string>",
    "ipv4":"<dotted_decimal_IP>",
    "port":<ushort>
}
```

3.1.3 UPDATE

UPDATE slouží k navázání spojení mezi 2 uzly a výměny si informací o registrovaných peerech a známých uzlech. Zpráva UPDATE tedy v sobě nese seznam všech známých uzlů odesílatele včetně seznamu peerů, které jsou k jednotlivým uzlům registrovány. Zpráva update se odesílá každé 2 sekundy a pokud uzel neobdrží od některého ze svých sousedů zprávu UPDATE po dobu 10 sekund, přeruší komunikaci s tímto uzlem.

Struktara zprávy UPDATE vypadá následovně:

3.1.4 DISCONNECT

Po obdržení zprávy DISCONNECT přeruší uzel komunikaci s odesílatelem (za předpokladu, že odesílatel je registrační uzel). DISCONNECT obsahuje pouze atributy typ a txid a její struktara vypadá následovně: {"type":"disconnect", "txid":<ushort>}

GETLIST

Příkazu GETLIST využívá peer k aktualizaci svého seznamu známých uživatelů v síti. Zpráva GETLIST obsahuje pouze atributy txid a type a její strukturlze popsat následovně: {"type":"getlist", "txid":<ushort>}

3.1.5 LIST

Zpráva LIST je odpovědí uzlu na příkaz GETLIST od peera. Zpráva nese v sobě seznam všech známých uživatelů v síti bez ohledu na to, k jakému uzlu jsou registrovaní.

Zpráva LIST vypadá následovně:

```
{
    "type":"list",
    "txid":<ushort>,
```

3.1.6 MESSAGE

Zprávu MESSAGE použije peer, pokud chce zaslat zprávu jinému peeru. Posílání zpráv MESSAGE probíhá pouze mezi peery navzájem a registračních uzlů se tato zpráva vůbec netýká. MESSAGE kromě atributů txid a type nese ještě atribut identifikující odesílatele (from), příjemce (to) a atribut nesoucí obsah zprávy (message).

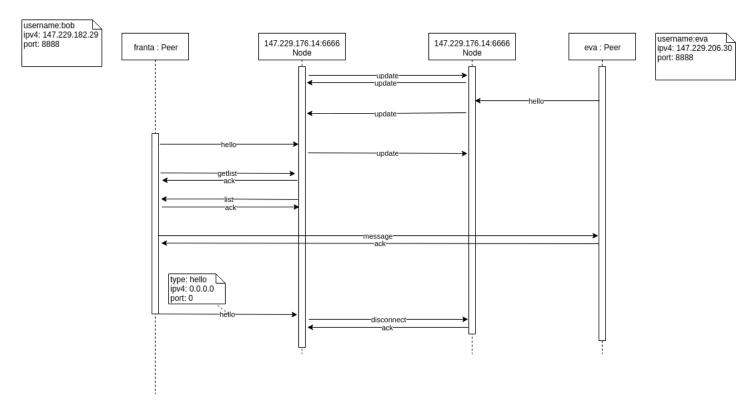
```
{
    "type":"message",
    "txid":<ushort>,
    "from":"<string>",
    "to":"<string>",
    "message":"<string>"
}
```

3.1.7 ERROR

Tato zpráva se odesílá jako oznámení o chybě (neobdržení zprávy ACK, špatný formát přijaté zprávy, neregistrovaný užiatel odeslal uzlu příkaz GETLIST apod.). Kromě atributů txid a type se ve zprávě nachází jště atribut verbose, jehož hodnota nese textový popis chyby. Zpráva ERROR vypadá tedy následovně: {"type":"error", "txid":<ushort>, "verbose":"<string>"}

4 Implementace

Projekt je implementován v jazyce python3 a samotná implementace je rozdělena do 7 modulů, které jsou společné pro uzly i peery. Veškerý příjem zpráv je implementován v modulu Receiver.py, odesílání zpráv v modulu Sender.py, registrace k uzlu, navázání a udržení spojení uzly a udržení spojení mezi uzlem a peerm v modulu ConnectionKeeper.py. Komunikační protokol je implementován v modulu Protokol.py. Zbylé 3 moduly jsou Functions.py, kde jsou obsaženy užitečné funkce používané napříč mezi moduly (např. zpracování argumentů), FileLock.py sloužící k výlučnému přístupu k souborům a InputReader.py který načítá příkazy ze souborů a standartního vstupu.



Obrázek 2: Ukázka komunikace

4.1 Registrační uzel

Aplikace registračního uzlu je implementována v souboru pds18-node.py. Aplikaci lze ovládat zadáním příkazů na standartní vstup nebp pomocí aplikace RPC, která je popsána níže. Spuštění aplikace:

pds18-node.py --id N --reg-ipv4 IPV4 --reg-port PORT

- --id Unikátní identifikátor uzlu v rámci operačního systému
- --reg-ipv4 IP adresa uzlu, na kterém bude uzel přijímat zprávy
- --reg-port Port uzlu, na kterém bude uzel přijímat zprávy

Po spuštění aplikace uzel vytvoří vlákno, které pravidelně kontroluje databázi známých sousedů a případně odesílá zprávy typu update. Dále vytvoří vlákno, které pravidelně kontroluje databázi registrovaných peerů a známých uzlů a případně tuto databázi promazává. Další vytvořené vlákno zpracovává přijaté zprávy a tvoří na ně odpovědi. V neposlední řadě se vytvoří další vlákno, zpracovávající databázi očekávaných ack zpráv. A poslední 2 vlákna, co vzniknou, načítají příkazy ze souboru (kam je zadává aplikace RPC) a ze standartního vstupu (kam je zadává sám uživatel). Rodičovský proces pouze tyto příkazy předává ostatním vláknům a případně vypisuje chyby nebo zpracované informace na chybový nebo standartní výstup. Uzel tedy vytvoří dohromady 6 vláken.

Během registrace peeru k uzlu nebo synchronizaci 2 uzlů mohou nastat kolize mezi identifikátory jednotlových uživatelů. Pokud uzel detekuje kolizi během registrace

peeru, odešle chybovou zprávu uživateli a registraci odmítne. Při kolizi během synchronizace databáze 2 uzlů odmítne pouze synchronizovat záznam uživatele, který způsobuje kolizi. V tomto případě vygeneruje zprávu na chybový výstup a odešle chybovou zprávu druhému uzlu. Synchronizace ostatních peerů proběhne normálním způsobem.

Podporované příkazy zadané na standartní vstup:

- \c ipv4 port Naváže spojení se zadaným uzlem
- \s Vynutí synchronizaci s ostatnímy uzly
- \1 Vypíše aktualní databázi uzlů a jejich peerů
- \n Vypise databázi znamých uzlů
- \d Odpojí se od ostatnich uzlů
- \h Vypíše nápovědu
- \exit Ukončí aplikaci

4.2 Peer

Implementace apliakce peeru se nachází v souboru pds18-peer.py. Stejně jako uzel, i tuto aplikaci lze ovládat pomocí RPC nebo zadávání příkazů na standartní vstup. Spuštění aplikace:

```
./pds18-peer.py --id N --reg-ipv4 IPV4 --reg-port PORT --chat-ipv4 IPV4 --chat-port PORT --username USERNAME
```

- \bullet --id Unikátní identifikátor pe
eru v rámci operačního systému
- \bullet --reg-ipv
4 IP adresa uzlu, ke kterému se peer zaregistruje
- --reg-port Port uzlu, ke kterému se peer zaregistruje
- --chat-ipv4 IP adresa peeru, na které bude přijímat zprávy
- --chat-port Port peeru, na kterém bude přijímat zprávy
- --username Unikátní uživatelské jméno v rámci celé sítě

Po spuštění aplikace se vytvoří vlákno, které provede registraci peeru k uzlu a udržuje spojení pravidelným odesíláním zpráv typu hello. Dále se vytvoří vlákno, které zpracovává přijaté zprávy a vlákno, které zpracovává databázi očekávaných ack zpráv. Protože ovlání aplikace je velmi podobné uzlu a je implementováno v jednom modulu, i zde je zapotřebí dalších 2 vláken, která zpracovávající příkazy od uživatele a RPC. Dohromady je pro jeden peer potřeba 5 vláken.

Podporované příkazy zadané na standartní vstup:

 \bullet \1 – Vypíše seznam známých uživatelů

- \u Aktualizuje seznam uživatelů
- \r ipv4 port Připojí se na zadaný uzel
- \w username message Odešle zprávu zadanému uživateli
- \h Vypíše nápovědu
- \exit Ukončí aplikaci

4.3 RPC

RPC slouží k ovládání uzlu nebo peeru, pokud není možnost zadat příkazy na standartní vstup (například když proces uzlu běží na pozadí). Implementace RPC je umístěna v souboru pds18-rpc.py a soubor lze spustit pomocí příkazu:

./pds18-rpc --id N --peer|node --command CMD --PARAMETR_1 HODNOTA_1 --PARAMETR_2 HODNOTA_2 ...

- --id Identifikátor peeru nebo uzlu, kterému bude předán příkaz
- --peer Určuje, že se jedná o příkaz pro peer
- --node Určuje, že se jedná o příkaz pro uzel
- --command Identifikátor příkazu
- --parametr_1 Parametr příkazu a jeho hodnota

Chování RPC je jednoduché. RPC po spuštění zpracuje zadané argumenty a zapíše příkaz do souboru. Peer nebo uzel následně soubor otevře a načte příkazy a vykoná je. Veškeré výpisy provádí peer nebo uzel, RPC pouze zadává příkazy do souboru.

Na peeru jsou momentálně podporovány příkazy message (odeslání zprávy), getlist (aktualizace databáze známých uživatelů), peers (vypíše seznam peerů) a reconnect (změna registračního uzlu). Tyto příkazy se potom zadají při spuštění RPC následujícím způsobem:

- -command message --from USERNAME --to USERNAME --message TEXT
- --command getlist
- --command peers
- --command reconnect --reg-ipv4 IPV4 --reg-port PORT

Co se uzlu týče, jsou implementovány příkazy database (Zobrazí aktualní databázi peerů), neighbors (zobrazí aktuální databázy známých uzlů), connect (naváže komunikaci se zadaným uzlem), disconnect (přeruší komunikaci se všemy uzly) a sync (vynutí synchronizaci databází s ostatnímy uzly).

- --command database
- --command neighbors
- --command connect --reg-ipv4 IPV4 --reg-port PORT
- --command disconnect
- --command sync

5 Testování

Testování projektu bylo provedeno ve spolupráci s Lucií Pelantovou (implementace v jazyce python), Janem Žárským (imlementace v jazyce python) a Václavem Martinkou (implementace v jazyce C++). Testování ukázalo, že mé řešení projektu je kompatibilní s řešeným mých spolužáků. Během testováni byla odhalena v mé implementaci 1 chyba, která se projevovala při odhlášení uživatele z uzlu. Testování také prokázalo použitelnost implementovaných nástrojů nezávisle na RPC.

6 Závěr

Pomocí nástrojů vyvynutých v rámpci tohoto projektu lze sestavit chatovací síť stávající se z uzlů a peerů. Implementace komunikačního protokolu je bez problému kompatibilní od implementace ostatních autorů. Díky načítání příkazů ze standartního vstupu lze uzel i peer jednoduše ovládat nezávisle na RPC. Díky RPC lze řídit jednoduše činnosti uzlů a peerů i jiným procesem a není problém je ovládat, když jsou spuštěny napozadí.