

VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ v BRNĚ
Fakulta Informačních technologií



Dokumentácia k projektu do predmetu ISA

POP3 server

Autor:

Marek Schauer

xschau00

Obsah

Úvod.....	2
Protokol POP3	2
Popis a spustenie programu	3
Implementácia programu	3
Logika programu	4
Komunikácia s klientom POP3	4
Spracovanie prijatej správy	5
Vyhodnotenie prijatej správy	5
Reakcia a zostavenie odpovede na prijatú správu	5
Zaslanie odpovede klientovi	7
Ukončenie servera.....	7
Vrátenie stavu servera do pôvodného stavu.....	7
Štruktúra pomocného súboru	7
Záver	8
Bibliografia	9

Úvod

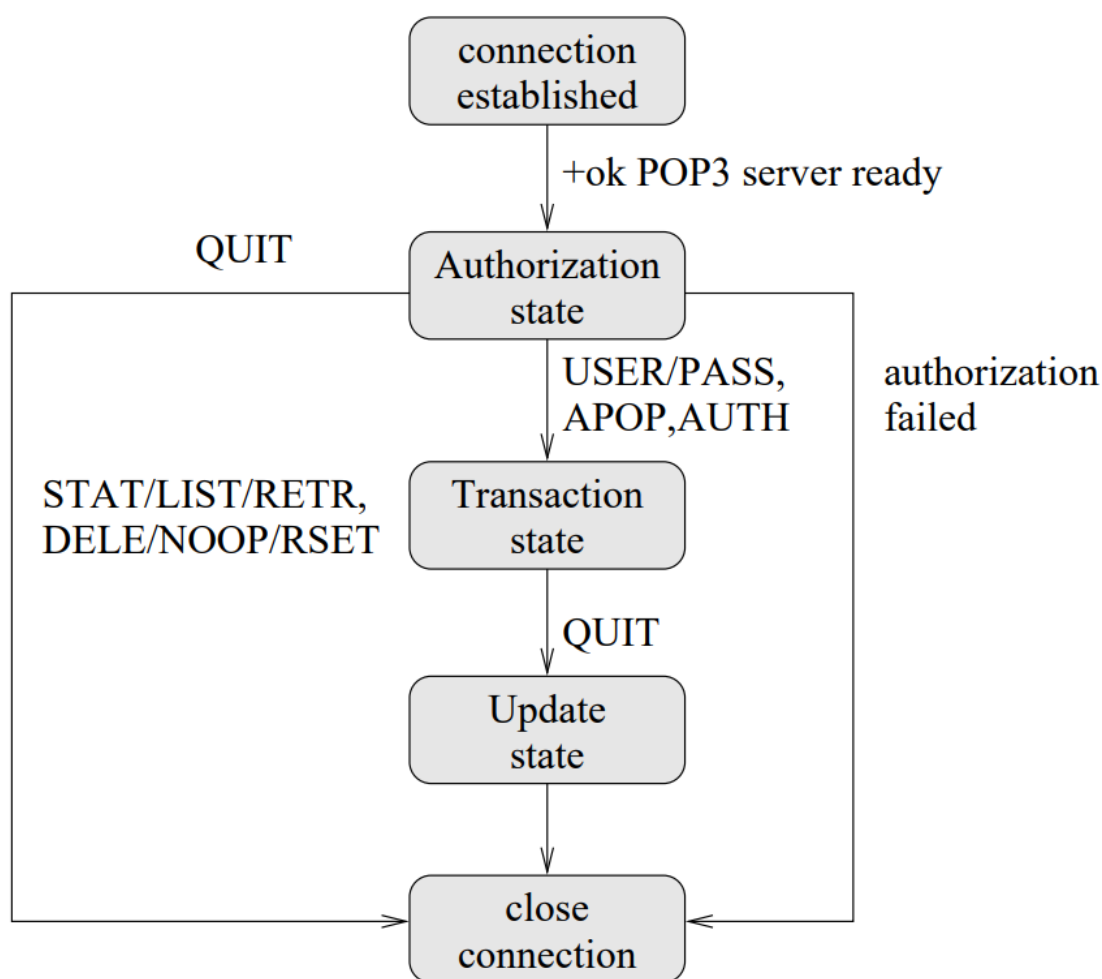
Táto dokumentácia pojednáva o procese implementácie konkurentného POP3 servera. Úlohou POP3 servera je poskytnúť rozhranie pre prijímanie elektronickej pošty podľa protokolu POP3 definovaného v RFC 1939 (J. Myers, M. Rose, 1996).

Server pracuje s emailmi uloženými vo formáte IMF (P. Resnick, Ed., 2008), ktoré sú uložené v adresárovej štruktúre typu Maildir (Bernstein).

Tento dokument je rozdelený do viacerých logických celkov, ktoré sa z rôznych uhľov pohľadu pozerajú na fungovanie a na proces implementácie POP3 servera, od teoretickej časti popisujúcej základný princíp fungovania protokolu POP3 až po praktickú časť popisujúcu náš spôsob implementácie konkurentného servera pracujúceho v súlade s protokolom POP3 definovaného v RFC 1939.

Protokol POP3

Protokol POP3 je aplikačný protokol pre prijímanie elektronickej pošty, ktorý využíva transportný protokol TCP. Spravidla funguje na porte 110, v nami vytvorenom serveri je číslo portu definovateľné pri jeho spúšťaní. Činnosť protokolu je popísaná stavovým automatom na Obrázku 1.



Obrázok 1, Popis činnosti protokolu POP3 stavovým automatom

Popis a spustenie programu

Program slúži ako server pre sťahovanie elektronickej pošty pomocou protokolu POP3. Program je implementovaný pre operačný systém CentOS Linux verzie 7.4.1708.

Preloženie súboru je možné zadáním príkazu `make`.

Preložený program je možné spustiť nasledovne:

```
./popser [-h] [-a PATH] [-c] [-p PORT] [-d PATH] [-r]
```

Parametre programu majú nasledovný význam:

- `-h` (help) - voliteľný parameter, pri jeho zadaní sa vypíše nápoveda a program sa ukončí
- `-a` (auth file) - cesta k súboru s prihlasovacími údajmi
- `-c` (clear pass) - voliteľný parameter, pri zadaní server akceptuje autentizačnú metódu, ktorá prenáša heslo v nešifrovanej podobe (inak prijíma iba heslá v šifrovanej podobe - hash)
- `-p` (port) - číslo portu na ktorom bude bežať server
- `-d` (directory) - cesta do zložky Maildir (napr. `~/Maildir/`)
- `-r` (reset) - voliteľný parameter, server vymaže všetky svoje pomocné súbory a emaily z Maildir adresárovej štruktúry vráti do stavu, ako keby proces `popser` nebol nikdy spustený (netýka sa časových pečiatok, iba názvov a umiestnení súborov)

Autorizačný súbor musí byť v tvare

```
username = meno  
password = heslo
```

Pre očakávané chovanie programu musia byť riadky ukončené znakom `,\n'` (ASCII hodnota znaku `,\n'` je 10).

Implementácia programu

Zdrojový kód nami vytvoreného servera je vytvorený v jazyku C++. Zdrojový kód sa nachádza v dvoch súboroch,

- `main.cpp` a
- `md5.h`.

Program využíva nasledujúce knižnice:

- `stdio.h`,
- `stdlib.h`,
- `string.h`,
- `iostream`,
- `fstream`,
- `unistd.h`,
- `sys/stat.h`,
- `netdb.h`,
- `err.h`,
- `ctype.h`,
- `sys/types.h`,
- `sys/socket.h`,

- `netinet/in.h`,
- `arpa/inet.h`,
- `ctime`,
- `fcntl.h`,
- `cstring`,
- `vector`,
- `dirent.h`,
- `mutex`,
- `map`,
- `csignal`,
- `errno.h`

Logika programu

Program je navrhnutý tak, aby fungoval ako konkurentný server pracujúci s neblokujúcimi soketmi. Vstupným bodom programu je funkcia `main()`, ktorá zabezpečuje vytvorenie schránky (soketu) a jej následné pripojenie na lokálny port. Ďalej je funkciou `listen()` vytvorená fronta prichádzajúcich požiadaviek a následne je funkciou `accept()` prijatá každá požiadavka, ktorá následne vyvolá vytvorenie novej schránky.

Po prijatí novej požiadavky sa prejde k vytvoreniu nového vlákna, ktoré je zodpovedné za komunikáciu s jedným konkrétnym klientom nášho servera a za spracovanie všetkých jeho požiadaviek. Pred vytvorením samotného vlákna sa naplní štruktúra `threadArgs`, ktorá v sebe nesie všetky informácie potrebné k správnomu fungovaniu daného vlákna. Táto štruktúra v sebe nesie nasledujúce informácie:

- Identifikátor schránky (soketu), s ktorou bude nové vlákno pracovať,
- parametre programu,
- vstupný stav konečného automatu implementujúceho protokol POP3 (táto položka štruktúry závisí od toho, či bol program spustený s parametrom `-c` alebo nie) a
- časová pečiatka, ktorá sa v danom vlákne pošle ako časť prvej správy poslanej klientovi.

Ukazateľ na túto štruktúru je do nového vlákna odovzdaný ako posledný argument funkcie `pthread_create()`, ktorá nové vlákno vytvára.

Po zavolaní funkcie `pthread_create()` je vytvorené nové vlákno obsluhujúce jedného konkrétného klienta servera.

Nasledujúca časť dokumentácie popisuje kľúčové časti komunikácie s klientom POP3 servera.

Komunikácia s klientom POP3

Po spustení nového vlákna dané vlákno pošle klientovi uvítaciu správu vo formáte, ktorý je mierne v rozpore s RFC 1939. V RFC 1939 sa píše, že súčasťou uvítacej správy musí byť reťazec vo formáte

`<process-ID.clock@hostname>`,

kde

- `process-ID` je identifikátor procesu,
- `clock` je hodnota systémového času a
- `hostname` je doménové meno serveru.

Špecifikácia RFC 1939 vyžaduje, aby bol tento reťazec pre každého klienta jedinečný. Zadanie nášho projektu ale obmedzuje vytváranie nových procesov, ktoré je pre vytvorenie jedinečného reťazca v tomto formáte nevyhnutné. V dôsledku toho bude hodnota process-ID tohto reťazca vždy rovnaká a v prípade, že sa k serveru pripoja dvaja klienti v rovnakej sekunde, bude im pridelený zhodný reťazec.

Po odoslaní uvítacej správy je zahájené čakanie na prijatie správy od klienta. Toto čakanie je vykonávané pomocou funkcie `select()`, ktorá umožňuje nastavenie časového limitu, po ktorého uplynutí vráti číslo 0. Časový limit je v našom prípade nastavený na 10 minút. V prípade, že na server príde pred uplynutím časového limitu od daného klienta správa, funkcia `select()` vráti kladnú číselnú hodnotu a pridá zodpovedajúci soket do množiny soketov, ktoré sú pripravené na čítanie.

V prípade, že funkcia `select()` vráti nulu, detekujeme prekročenie časového limitu neaktivity klienta, v dôsledku čoho je klient následne od servera odpojený a dané vlákno je zrušené.

V prípade, že funkcia `select()` vráti kladnú hodnotu a pridala daný soket do množiny soketov, ktoré sú pripravené na čítanie, je celá daná správa prečítaná pomocou funkcie `recv()`.

Správa je následne spracovaná funkciou `process_message()`, ktorej sa venuje ďalšia časť.

Spracovanie prijatej správy

Prijatá správa je spracovaná funkciou `process_message()`. Táto funkcia je zavolaná po každom prijatí novej správy a je zodpovedná za správnu interpretáciu príkazu poslaného v správe, za správnu reakciu na tento príkaz a taktiež aj za vrátenie príslušnej odpovede na danú správu.

Vyhodnotenie prijatej správy

Za správne vyhodnotenie správy je zodpovedná funkcia `getCommand()`. Táto funkcia sa stará o to, aby sa z reťazca nesúceho správu od klienta stal príkaz s príslušnými argumentmi reprezentovaný štruktúrou `Command`. Štruktúra `Command` obsahuje meno príkazu a hodnoty 2 argumentov.

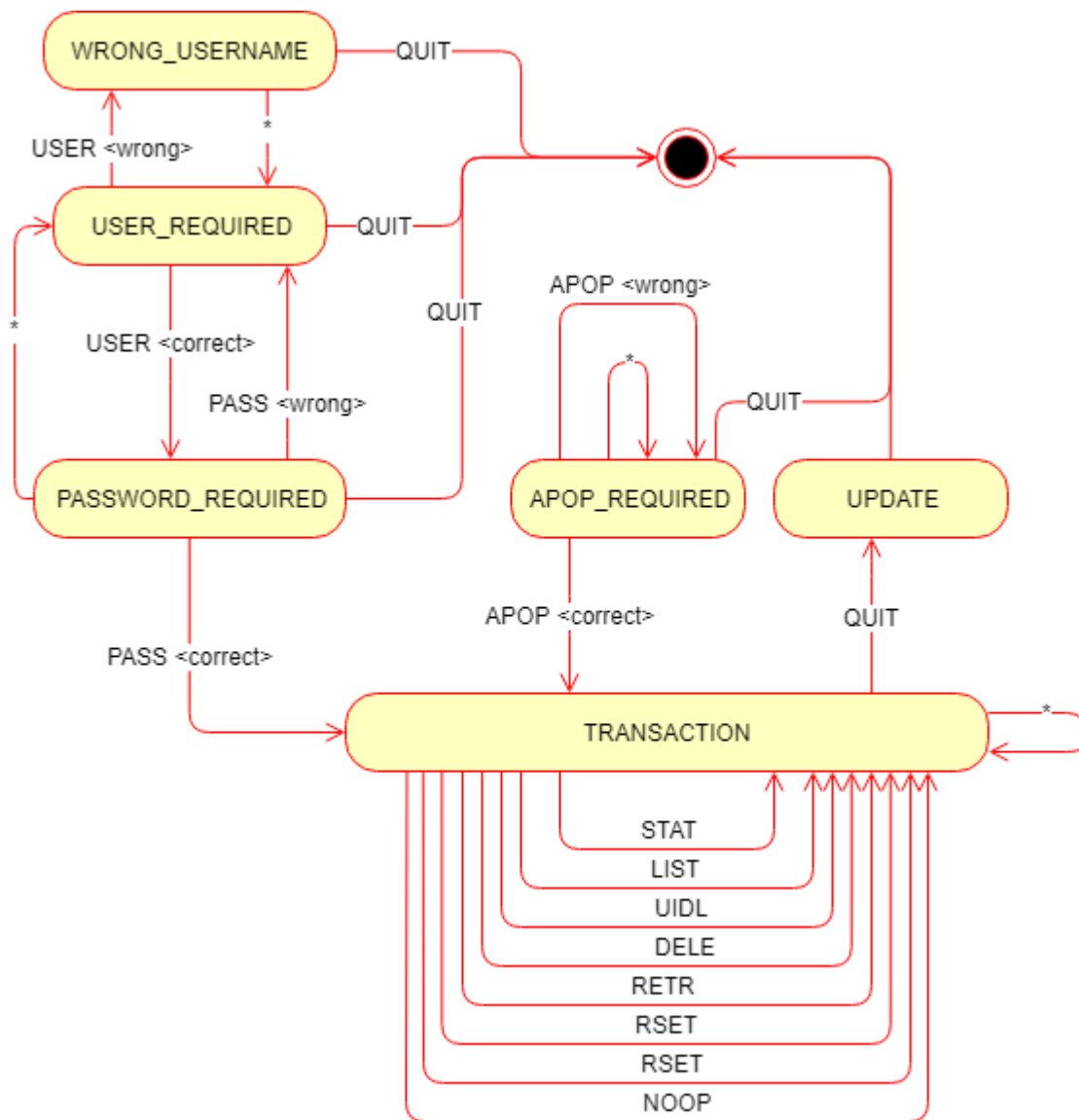
V prípade, že správa od klienta obsahuje príkaz, ktorý nemá argumenty, sú položky tejto štruktúry reprezentujúce argumenty prázdne.

Reakcia a zostavenie odpovede na prijatú správu

Funkcia `process_message()` ďalej implementuje konečný stavový automat naznačený na Obrázku 2. Aktuálny stav konečného automatu je súčasťou štruktúry obaľujúcej informácie o danom vlákne predanej do tejto funkcie ako ukazateľ. Konečný automat má 6 stavov:

- `USER_REQUIRED`,
- `WRONG_USERNAME`,
- `PASSWORD_REQUIRED`,
- `APOP_REQUIRED`,
- `TRANSACTION` a
- `UPDATE`.

Prípustné príkazy v každom stave konečného automatu sú naznačené na obrázku.



Obrázok 2, Konečný stavový automat znázorňujúci fungovanie nami implementovaného POP3 servera

V prípade, že je parametrom `-c` zapnutá podpora prenosu hesla v nešifrovanej podobe, je počiatočný stav konečného automatu `USER_REQUIRED`, v opačnom prípade je to `APOP_REQUIRED`.

Stav `WRONG_USERNAME` je implementovaný kvôli tomu, aby sme prípadnému útočníkovi neprezrádzali, či uhádol správne meno užívateľa zasielané ako argument príkazu `USER`. Príkaz `USER` vždy vráti odpoveď „+OK“, pričom na pozadí servera môžu nastať dve situácie:

1. Prípad, že užívateľ zadal zlé užívateľské meno

Server už teraz vie, že prihlásenie bude neúspešné a očakáva príkaz `PASS`, hoci k vyhodnoteniu správnosti hesla už nedôjde. Konečný automat sa presúva do stavu `WRONG_USERNAME`

2. Prípad, že užívateľ zadal správne užívateľské meno

Server vyhodnotil, že klient zadal správne užívateľské meno a presunie sa do stavu `PASSWORD_REQUIRED`, v ktorom po nasledujúcej správe klienta kontroluje správnosť zadaného hesla.

Úspešné prihlásenie užívateľa je sprevádzané volaním funkcie `userAuthenticated()`, ktorá pripraví všetko potrebné pre prácu s zložkou Maildir. Kľúčovou časťou tejto funkcie je kontrolovanie, či už so zložkou Maildir nepracuje iné vlákno. Výlučný prístup k zložke Maildir je zabezpečený pomocou mutexu, ktorý je uzamknutý počas celej doby práce jedného klienta so zložkou Maildir až do momentu, keď klient odošle príkaz QUIT alebo klient zruší spojenie. V prípade, že je mutex uzamknutý, klient sa k zložke Maildir nedostane a je odhlásený. Spojenie s klientom nie je zrušené, klient sa v rámci konečného automatu ocitá v stave `USER_REQUIRED`.

Po spracovaní prijatej správy je v príslušnom stave konečného automatu vykonaná reakcia na daný príkaz a následne je zostavená príslušná odpoveď, ktorá je vrátená volajúcemu tejto funkcie ako štandardný reťazec.

Zaslanie odpovede klientovi

Zaslanie odpovede vrátenej funkciou `process_message()` je vykonávané pomocou funkcie `write()`. V prípade, že užívateľova ostatná správa bola „QUIT“ a odpoveď vrátená funkciou `process_message()` je reťazec „+OK“, je daná odpoveď odoslaná klientovi, následne server klienta odpojí a dané vlákno sa ukončí.

Ukončenie servera

Po tom, ako server prijme signál `SIGINT` je zavolaná funkcia `signalHandler()` zodpovedná za správne ukončenie servera. Táto funkcia vykonáva nasledujúce akcie (v príslušnom poradí):

- Odpojí všetkých klientov, ktorí sú na server pripojení,
- uzavrie všetky bežiacie vlákna, ktoré boli serverom vytvorené,
- odomkne zámok, ktorý môže byť zamknutý,
- uvoľní pamäť, ktorá je vyhradená pre štruktúry nesúce informácie o bežiacich vláknach,
- ukončí program s návratovou hodnotou 0.

V prípade, že je pri spustení programu zadaný parameter `-r`, tesne pred ukončením programu je zavolaná funkcia `makeReset()`, ktorá je popísaná v ďalšej podkapitole.

Vrátenie stavu servera do pôvodného stavu

Vrátenie servera do stavu, ako keby nebol nikdy spustený, je implementované vo funkcii `makeReset()`. Hlavnou činnosťou tejto funkcie je presun súborov z adresára `cur/` do adresára `new/` v rámci zložky Maildir zadanej ako parameter programu.

Táto funkcia pracuje s pomocným súborom `log.txt`, do ktorého server počas svojho behu ukladá všetky informácie potrebné pre presun súborov medzi zložkami `cur/` a `new/`.

Štruktúra pomocného súboru

Pomocný súbor je obyčajný textový súbor, do ktorého je zapisované pri akejkoľvek zmene niektorého zo súborov v rámci zložky Maildir. Pri presune súboru reprezentujúceho daný email v rámci zložky Maildir je do pomocného súboru zapísaná štvorica riadkov reprezentujúcich nasledujúce informácie:

1. Názov súboru v rámci adresára Maildir,
2. veľkosť daného súboru,
3. relatívna cesta od miesta spustenia servera k danému súboru v rámci zložky `Maildir/new/` a
4. relatívna cesta od miesta spustenia servera k danému súboru v rámci zložky `Maildir/cur/`.

V prípade, že niektorý zo súborov reprezentujúcich email je vymazaný, informácia o tomto súbore je vymazaná aj z pomocného súboru.

Záver

POP3 server patrí do oblasti sieťových aplikácií, konkrétne využíva prácu so soketmi, vláknami a rôzne ďalšie techniky, ktoré sú s implementáciou POP3 servera spojené.

V tomto dokumente sme sa venovali teoretickej časti popisujúcej základný princíp fungovania protokolu POP3 až po praktickú časť popisujúcu náš spôsob implementácie konkurentného servera pracujúceho v súlade s protokolom POP3 podľa RFC 1939.

Bibliografia

Bernstein, D. J. *Using maildir format.*

J. Myers, M. Rose. 1996. *RFC1939, Post Office Protocol - Version 3.* May 1996.

P. Resnick, Ed. 2008. *RFC5322, Internet Message Format.* s.l. : Qualcomm Incorporated, October 2008.