RCOM - Segundo Trabalho Prático Rede de Computadores Turma 1 Grupo 5



Sumário

Este trabalho surge no contexto da disciplina de redes de computadores, de tal modo durante o trabalho configuramos uma rede de computadores e criamos uma aplicação que tira partido desta rede fazendo downloads a partir de ligações a servidores ftp.

Ao longo do desenvolvimento da rede de computadores foram-nos postas várias questões relativas ao funcionamento das redes e do modo como os computadores interagem com as mesmas.

Introdução

Neste trabalho os objetivos consistem primeiramente em desenvolver uma aplicação de download capaz de fazer download de um ficheiro através de um cliente e um url. E desenvolver uma rede de computadores através de 3 computadores, um switch e um router.

Parte 1 – Aplicação download

Casos de utilização

- download ftp://<user>:<password>@<host>/<url-path>
 Utilizador fornece user e password.
- download ftp://<user>@<host>/<url-path>
 Utilizador fornece user e o programa pede introdução da password.
- download ftp://<host>/<url-path>
 Comunicação com o servidor em modo anônimo.
 A aplicação é dividida em dois grupos:

Arquitetura

1. Verificação e validação do URL FTP (Passado como argumento para a aplicação)

O URL é desconstruído recorrendo à função "sscanf" e três strings de formatação para cada tipo de URL permitido. "ftp://%255[^:]:%255[^@]@%255[^/]%255s" - exemplo de string de formatação.

Se o URL tiver uma formatação válida, o programa faz a validação dos caracteres usados (mediante duas strings). Se todos os campos forem válidos, são então copiados para uma estrutura "ftp_info_t".

São usadas as funções "**getaddrinfo**" e "**inet_ntoa**" para converter o hostname para IP (e "**getnameinfo**" para imprimir um hostname no caso de o utilizador fornecer um IP)

(Funções usadas por recomendação da página do manual para gethostbyname)

Foram também criadas funções para imprimir o conteúdo da estrutura e para libertar a memória usada.



2. Utilização de sockets para tentar descarregar o ficheiro pedido no URL

Para a interação com sockets e comunicação com o servidor FTP foram criadas várias funções para as três fases do processo.

Para criar e estabelecer a ligação TCP:

```
int open_socket(int* sock_fd, FILE** sock_file);
int connect_socket(int sock_fd, char* addr, uint16_t port);
```

Para o processo de troca de mensagens de controlo e dados com o servidor: int read_single_msg(int sock_fd, char* code_str, char** msg, size_t tsec, size_t tusec); int read_msg_block(int sock_fd, char* code_str); int write_msg(int sock_fd, char* cmd, ...);

As funções de leitura estão protegidas com um timeout em caso de erro.

Resumidamente, o programa lê a mensagem inicial do servidor, autentica o utilizador com **USER** e **PASS**.

Pede alteração para modo binário/imagem com o comando **TYPE**. É pedido também o tamanho e mudança de diretório com **SIZE** e **CWD**.

O comando **PASV** pede operação em modo "passivo" e é recebido o IP/Porta para a ligação TCP de dados. É criada esta nova ligação, e depois com **RETR** é pedida a transferência do ficheiro através dessa ligação.

O ficheiro é depois transferência e guardado com: int read_file_w_size(int retr_fd, FILE* dl, size_t file_size);

Resta agora, fechar os descritores de ficheiros e limpar a memória.

Notas

Alguns funcionalidades extra foram implementadas:

Barra de progresso para a transferência.

Medição do tempo da transferência.

Calculado o tamanho do ficheiro recebido.

Aspectos que podem ser melhorados:

A fase de encerramento das ligações e libertação de memória ser organizada melhor. Separação da camada de sockets e da interação com o servidor FTP em diferentes ficheiros. Melhor feedback para o utilizador em caso de erro.

Output do programa (em anexo)



Parte 2 – Configuração da rede

Experiência 1 – Configurar uma rede IP

Pergunta: What are the ARP packets and what are they used for?

ARP (address resolution protocol) é usado para encontrar o endereço MAC associado a um determinado endereço IP, cada computador tem uma tabela com os endereços conhecidos, se necessitar de comunicar com um computador que não conheça este envia em broadcast um pacote ARP e o computador de destino responde com outro pacote ARP a identificar-se. Estes pacotes são também enviados periodicamente, não apenas em caso de falha na tabela. Pertencem à data link layer.

What are the MAC and IP addresses of ARP packets and why?

Pergunta: What are the MAC and IP addresses of ARP packets and why?

No caso comunicação do tux1 para o tux4, no ARP request o IP e MAC de origem pertencem ao tux1 (172.16.10.1 / 00:1e:0b:a1:f5:00), o IP de destino pertence ao tux4 (172.16.10.254) e o MAC de destino vai preenchido com zeros. Em modo de broadcast é enviado para o MAC especial (ff:ff:ff:ff:ff:ff). Caso já exista um registo na tabela, o MAC destino contém o MAC desse registo (00:c0:df:02:55:95) no cabeçalho do pacote. No ARP reply temos a situação oposta, com o tux4 como origem e o tux1 como destino.

Pergunta: What packets does the ping command generate?

O comando ping gera pacotes ICMP. É enviado um pacote request, e espera a recepção de um pacote reply.

Pergunta: What are the MAC and IP addresses of the ping packets?

No request tem:

IP e MAC de origem do tux1 (172.16.10.1 / 00:1e:0b:a1:f5:00)

IP e MAC de destino do tux4 (172.16.10.254 / 00:c0:df:02:55:95)

No reply tem o contrário:

IP e MAC de destino do tux1 (172.16.10.1 / 00:1e:0b:a1:f5:00)

IP e MAC de origem do tux4 (172.16.10.254 / 00:c0:df:02:55:95)

Pergunta: How to determine if a receiving Ethernet frame is ARP, IP, ICMP?

O cabeçalho ethernet indica no campo "type" se é IPV4 (0x0800) ou ARP (0x0806). Se for IPV4, o cabeçalho IP indica em "Protocol" se é ICMP (1), ou outro.

Pergunta: How to determine the length of a receiving frame?

Depende do tipo de dados que se foram enviados, e do tipo de encapsulamento usado.

Pergunta: What is the loopback interface and why is it important?

É uma interface que simula o envio de pacotes localmente, como se estes tivessem origem no exterior, e é usada para testar ligações em software sem necessidade de uma interface física. Verificamos que é enviado um pacote "LOOP" de 10 em 10 segundos. Fig.1



Experiência 2 – Implementar duas VLAN num switch

Pergunta: How to configure vlan10?

Enviando os seguintes comandos através da porta de serie para o switch:

"configure terminal"

"vlan 10"

"end"

Estando criada, basta adicionar portas do switch à VLAN para introduzir PCs na LAN virtual:

"configure terminal"

"interface fastethernet 0/i" (Seja i o número da porta a adicionar)

"interface range fastethernet 0/i-j" (Seja [i, j] o intervalo de portas a adicionar)

"switchport mode access" (Indica que as portas selecionadas pertencem apenas à VLAN indicada em baixo)

"switchport access vlan 10"

"end"

Pergunta: How many broadcast domains are there? How can you conclude it from the logs? Há 2 domínios, um para cada VLAN. Pode ser concluído através da verificação dos logs. Entre os 3 computadores na experiência, broadcast em tux1 apenas apanha o tux4, e broadcast em tux2 não encontra ninguém. Fig.2

Experiência 3 – Configurar um router em LINUX

Nota: Para brevidade, tux40 e tux41 representam as interfaces 0 e 1 do tux4 respectivamente. De igual forma, tux10 e tux20 são as interfaces 0 de cada tux respetivo.

Pergunta: What routes are there in the tuxes? What are their meaning?

Tux1:

Rota com destino 172.16.10.0 e gateway 0.0.0.0 (valor especial) indica que é uma rota local e que não é necessário nenhum salto (hop) extra para comunicar dentro da própria sub-rede.

Rota com destino 172.16.11.0 e gateway 172.16.10.254 indica que tráfego com destino à sub-rede da vlan11 deve ser encaminhado para 172.16.10.254 (IP da tux40)

• Tux2: (Semelhante ao tux1, justificado pela mesma lógica)

Rota com destino 172.16.11.0 e gateway 0.0.0.0.

Rota com destino 172.16.10.0 e gateway 172.16.11.253 (caminho para vlan10 através de 172.16.11.253, IP da tux41)

Tux4:

Rota com destino 172.16.10.0 e gateway 0.0.0.0 (eth0 -> vlan10)

Rota com destino 172.16.11.0 e gateway 0.0.0.0 (eth1 -> vlan11)

O tux4 está ligado às duas sub-redes, uma em cada vlan, logo consegue receber tráfego de um tux e encaminhá-lo para o outro.



Pergunta: What information does an entry of the forwarding table contain?

Uma forwarding table contém a seguinte informação:

Destination e Genmask indentificam a sub-rede (ie. 172.16.10.0 e 255.255.255.0 = 172.16.10.0/24)

Flags indicam informação da rota (ie. U para Up, G para indicar que rota encaminha tráfego, através do gateway, para fora da sub-rede)

Metric indica o custo da rota (com base em vários fatores, número de hops e distância por exemplo).

Iface indica a interface associado à rota.

Ref indica o número de vezes que a rota foi usada para ligações.

Use indica o número de lookups feitos na rota, sendo que estes últimos dois não apresentam relevância para a experiência.

Pergunta: What ARP messages, and associated MAC addresses, are observed and why? Do ponto de vista do tux1 a fazer ping para as outras interfaces:

São enviados requests periodicamente com origem no endereço MAC da tux10 (00:1e:0b:a1:f5:00) e destino de 00:00:00:00:00:00 (na frame o destino é da tux40 - 00:c0:df:02:55:95, por já existir na tabela, devido às experiências anteriores). A cada request é recebido um reply com origem no endereço MAC da tux40 (00:c0:df:02:55:95) e destino para tux10 (00:1e:0b:a1:f5:00).

A comunicação com a tux41 ou com a tux20 é feita através da tux40 logo só existem estas mensagens ARP.

Na situação de ping entre tux1 e tux2: (Desta vez, com as tabelas ARP limpas):

Como no primeiro ping, todas as tabelas estão vazias, a tux10 faz um pedido de broadcast (ff:ff:ff:ff:ff) para encontrar todos os endereços MAC da sua subrede. A tux41 faz o mesmo.

A tux10 recebe reply da tux40, e a tux41 recebe da tux20. Na tux40 temos troca de mensagens ARP entre o tux40 e o tux10 apenas. Na tux41 temos troca de mensagens ARP entre o tux41 e o tux20 apenas.

O request enviado da tux10 vai pela tux40 para chegar à subrede da tux20, e o reply vai da tux20 pela tux41 daí só existirem estas mensagens ARP.

Estas mensagens são trocadas periodicamente de forma a verificar se continuam válidas (e atualizar caso contrário)

Pergunta: What ICMP packets are observed and why?

Do ponto de vista do tux1 a fazer ping para as outras interfaces:

São trocados pacotes ICMP entre a tux10 e tux40/tux41/tux20 uma vez que foi feito ping separadamente para cada interface.

Na situação de ping entre tux1 e tux2: (Desta vez, com as tabelas ARP limpas):

Ambas interfaces (tux40 e tux41) recebem requests da tux10 para a tux20 e replies da tux20 para a tux10.



Pergunta: What are the IP and MAC addresses associated to ICMP packets and why?

Do ponto de vista do tux1 a fazer ping para as outras interfaces:

Aqui é visível o efeito das rotas. Os únicos endereços MAC visíveis são da tux10 e da tux40, enquanto que os IPs são de todos. Examinando os pings por ordem: tux40:

Request -> Origem: 172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00) Destino:

172.16.40.254 (tux40 00:c0:df:02:55:95)

Reply -> Origem: 172.16.40.254 (tux40 00:c0:df:02:55:95) Destino:

172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00)

tux41:

Reguest -> Origem: 172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00) Destino:

172.16.40.253 (tux40 00:c0:df:02:55:95)

Reply -> Origem: 172.16.40.253 (tux40 00:c0:df:02:55:95) Destino:

172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00)

tux20:

Request -> Origem: 172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00) Destino: 172.16.41.1 (tux40 00:c0:df:02:55:95)

Reply -> Origem: 172.16.41.1 (tux40 00:c0:df:02:55:95) Destino: 172.16.40.1 (tux10 00:1e:0b:a1:f5:00)

Na situação de ping entre tux1 e tux2: (Desta vez, com as tabelas ARP limpas): Na tux40:

Request -> Origem: 172.16.40.1 (tux1 00:1e:0b:a1:f5:00) Destino: 172.16.41.1 (tux40 00:c0:df:02:55:95)

Reply -> Origem: 172.16.41.1 (tux40 00:c0:df:02:55:95) Destino: 172.16.40.1 (tux1 00:1e:0b:a1:f5:00)

Na tux41:

Request -> Origem: 172.16.40.1 (tux41 00:21:5a:c3:78:76) Destino: 172.16.41.1 (tux2 00:c0:df:25:43:bc)

Reply -> Origem: 172.16.41.1 (tux40 00:c0:df:25:43:bc) Destino: 172.16.40.253 (tux1 00:21:5a:c3:78:76)

Os IPs são iguais nas 2 interfaces (são sempre 172.16.10.1 <-> 172.16.11.1). Os endereços MAC, no entanto, mostram a passagem entre sub-redes através das interfaces do tux4.



Experiência 4 – Configurar um router comercial e implementar NAT

Pergunta: How to configure a static route in a commercial router?

Enviando os seguintes comandos através da porta de serie para o switch:

```
"conf t"
"ip route <destino> <mascara> <gateway>"
(ie. ip route 172.16.10.0 255.255.255.0 172.16.11.253)
"end"
```

Pergunta: What are the paths followed by the packets in the experiments carried out and why?

Perante a existência de uma rota (tux2 ping para tux1) através do tux4, o caminho é
tux20 -> tux41 -> tux40 -> tux1. Ao remover o rota, o pedido é encaminhado para o router, e
depois segue para o tux41, tux20 -> rc -> tux41 -> tux40 -> tux1.

No caso do ping para o router do lab, sem nat, o ping não obtém respostas. Com nat implementado, já é recebida a reply.

Pergunta: How to configure NAT in a commercial router?

Enviando os seguintes comandos através da porta de serie para o switch: (assumindo configuração previa de IPs e rotas)

```
"conf t"

"interface gigabitethernet 0/0" (escolher a interface "interna", ligação vlan11)

"ip nat inside"

"exit"

"interface gigabitethernet 0/1" (escolher a interface "externa", ligação ao lab router)

"ip nat outside"

"exit"

"ip nat pool ovrld 172.16.1.y9 172.16.1.y9 prefix 24"

(indica a "pool" de IPs disponiveis, neste caso só um, para o mapeamento de IPs ao sair da nossa vlan)

"ip nat inside source list 1 pool ovrld overload"

(indica os IPs que podem "usufruir" do mapeamento, definidos com o comando "access-list 1 permit")

"end"
```

Nota: A definição do enunciado "access-list 1 permit 172.16.1x.0 0.0.0.7" apenas permite aos IPs de 1 a 7 comunicar com o exterior. Daí o tux4 não ter acesso, visto que as suas interfaces usam 253 e 254. Para a experiencia 7 foi necessario alterar a access list para permitir acesso ao tux4 ("access-list 1 permit 172.16.1x.0 0.0.0.255").



Pergunta: What does NAT do?

A NAT resolve o problema de escassez de endereços IPv4. Cada dispositivo ligado à internet precisa de um IP, não podendo existir duplicados. De tal modo, aNAT permite esconder uma rede inteira e dar-lhe acesso ao exterior através de um único IP.

No caso do tux1, qualquer pacote enviado para fora da sala, quando visto por uma interface fora, vai mostrar como origem o IP do router do laboratório.

Durante a experiência 7 ao implementar NAT no tux4, o tux1 fica escondido por detrás do tux4, e qualquer pedido visto na vlan11, (ping do tux1 para o tux2 por exemplo), tem como IP de origem o tux4.

Experiência 5 – DNS

Pergunta: How to configure the DNS service at an host?

Editando o ficheiro resolv.conf na pasta /etc, de forma a ter o conteúdo:

search netlab.fe.up.pt nameserver 172.16.2.1

A opção search é usado para completar um hostname quando este tem menos que "ndots" pontos (ie. ao pesquisar "test" é tentado "test.netlab.fe.up.pt"). O nameserver indica o endereço IP de um name server que contém o mapeamento entre hostnames os respectivos endereços IP (sigarra.up.pt -> 193.137.35.140).

Pergunta: What packets are exchanged by DNS and what information is transported? É enviado um pacote por UDP com uma query do tipo A (pedido de IPv4) para o hostname (google.com), (foi também enviada uma do tipo AAAA, pedido de IPv6).

Uma resposta é recebida com o IP, caso um dos DNS servers no ficheiro resolv.conf conheça o hostname.

Experiência 6 - Ligações TCP

Pergunta: How many TCP connections are opened by your ftp application?

A aplicação abre duas ligações. É verificável pelos pacotes TCP com o flag SYN. Fig.12

Pergunta: In what connection is transported the FTP control information?

É usada a primeira ligação estabelecida onde foram trocados os comandos/respostas com o servidor FTP, assim como os "ACKs" durante a transferência do ficheiro.

Pergunta: What are the phases of a TCP connection?

Tem três fases: estabelecer a ligação (marcado com a flag SYN), trocar de informação (ie. mensagens de controlo e dados) e terminar a ligação (marcado com a flag FIN). Fig.13

Pergunta: How does the ARQ TCP mechanism work? What are the relevant TCP fields? What relevant information can be observed in the logs?



ARQ (automatic repeat request) usa o protocolo de sliding window. Os campos relevantes são o ack number, seq number e window size. Estes podem ser observados nos logs através da Fig. 4.

Pergunta: How does the TCP congestion control mechanism work? What are the relevant fields. How did the throughput of the data connection evolve along the time? Is it according the TCP congestion control mechanism?

O mecanismo de controlo de congestionamento de TCP baseia-se nos seguintes critérios, equidade de fluxo e eficiência. São enviados pacotes com aumento exponencial, até atingir o limite, reduz-se o número de pacotes e de seguida começa-se a aumentar lentamente até este atingir novamente o limite e depois repetem-se os passos anteriores.

Os campos relevantes são Bytes in flight, window size e número de acks. <u>Fig. 3. Fig. 4.</u> Subiu até atingir o limite da ligação. No segundo caso, subiu até ao limite da ligação, e depois desceu devido ao início do segundo download no tux2.

Sim. "dente de serra", dup acks. Maior congestionamento, menor throughput.

Pergunta: Is the throughput of a TCP data connections disturbed by the appearance of a second TCP connection? How?

Sim. O throughput é cortado para aproximadamente metade. Verificamos também que ao concluir a primeira transferência, a taxa da segunda aumenta. Fig. 6. Fig. 7. Fig. 8. Fig. 9.

Experiência 7 – Implementar NAT em Linux

A implementação começa com a definição das iptables no tux4.

iptables –t nat –A POSTROUTING -o eth1 –j MASQUERADE iptables –A FORWARD –i eth1 –m state --state NEW,INVALID –j DROP

- "-A POSTROUTING" Adicionar regra à fase POSTROUTING (imediatamente antes de ser enviado o pacote)
- "-o eth1" indica qual a interface de output
- "-j MASQUERADE" aplica regra de IP Masquerade
- "—A FORWARD" Adicionar regra à fase FORWARD (controla por onde podem ser encaminhados pacotes na rede)
- "-i eth1" Filtrar pacotes vindos da interface eth1
- "-m state --state NEW,INVALID" Filtrar pacotes nos estados NEW e INVALID
- "-j DROP" descartar pacotes que chegam ao fim desta chain

É também importante permitir que o tux4 tenha acesso ao exterior (Alterar a access-list do router para permitir toda a gama de endereços até 254)

A interface eth0 do tux1 passa a pertencer a uma rede "interna" nova com o IP 10.10.0.1. Quando quer comunicar com algum dispositivo exterior à sua rede os pacotes vão para o tux4.



Assim que um pacote lá chega, devido ao sistema de NAT, é guardada a informação do mapeamento (IP e porta) e é transformado o header do pacote para passar o ter o IP do tux4. Ao analisar tráfego da eth1 do tux4 em diante, o pacote já aparece como tendo origem no tux4 (172.16.11.253).

A resposta também tem como destino o tux4. Quando chega, é usada a informação guardada anteriormente, para a encaminhar para o IP interno que fez o pedido originalmente (ie. tux1).

NAT foi implementado no tux4 com sucesso.

Em anexo estão imagens com a configuração do tux1 e ping para google.com no tux4. <u>Fig.10</u> Assim como a configuração do tux4 <u>Fig.11</u>

Conclusão

Com este trabalho ficamos a saber como os computadores, switches e routers são configurados, de forma a criar uma rede composta por várias sub-redes.

Aprendemos como funciona e como implementar o mecanismo de NAT que ajuda a contornar o problema de escassez de IPs.

Vimos também o funcionamento do protocolo de transferência de ficheiros (FTP)

A aplicação implementada é robusta e disponibiliza informação ao utilizador de um modo legível.

As várias experiências guiaram-nos na criação de uma rede de computadores e ajudaram a melhor compreensão das várias camadas de comunicação e dos protocolos que são implementados (TCP/IP, FTP) para comunicação.

Nota: Logs da experiência 6 não foram incluídos devido ao seu tamanho.



Anexos

Fig. 1 - Loopback interface

	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
2	1.581537219	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
8	11.589039081	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
20	21.600663045	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
48	31.604295980	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
72	41.603635421	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
83	51.611206007	Cisco_7c:8f:87	Cisco_7c:8f:87	LOOP	60	Reply
	8 20 48 72	2 1.581537219 8 11.589039081 20 21.600663045 48 31.604295980 72 41.603635421		2 1.581537219	2 1.581537219	2 1.581537219

Fig. 2 - Ping broadcast

Source	Destination	Protocol	Length Info
172.16.40.1	172.16.40.255	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x31bc, seq=1/256, ttl=64 (no response found!)
172.16.40.254	172.16.40.1	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x31bc, seq=1/256, ttl=64

Fig. 3 - Download único

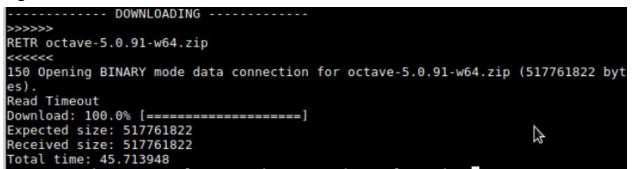


Fig. 4 - Download único - Window size + Bytes + Acks

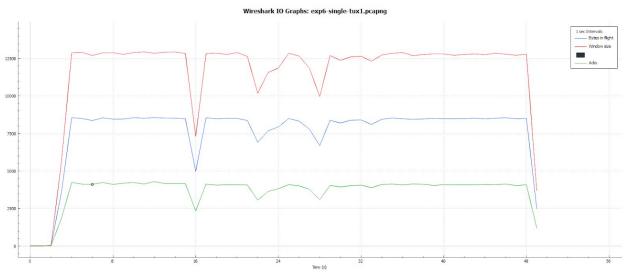




Fig. 5 - Download único - Window size + Errors

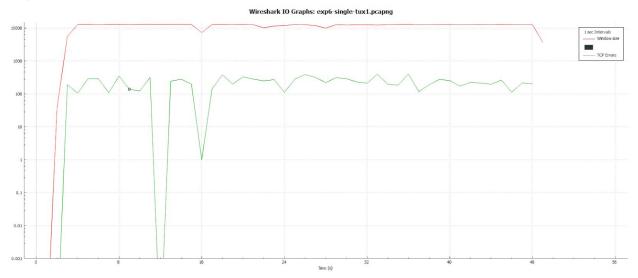


Fig. 6 - Download simultâneo - Tux 2

Fig. 7 - Download simultâneo - Tux2 - Throughput

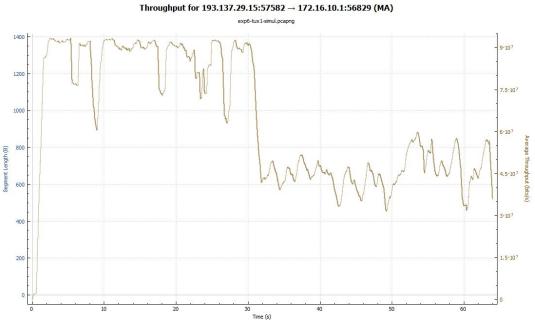


Fig. 8 -



Fig. 8 - Download simultâneo - Tux1 - Throughput

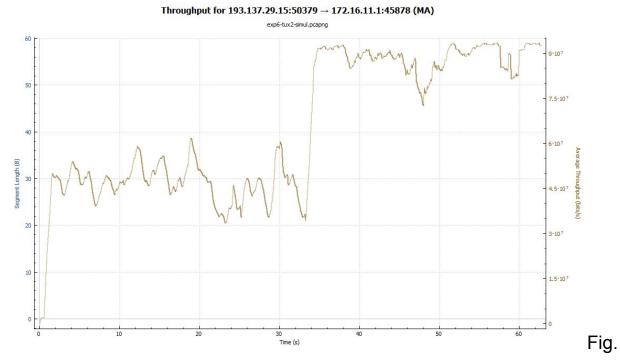


Fig. 9 - Download simultâneo - Tux 1



Fig. 10 - Exp7 - Configuração Tux1

```
gnull:~# ifconfig
eth0: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
         inet 10.10.0.1 netmask 255.255.255.0 broadcast 10.10.0.255
         inet6 fe80::2c0:dfff:fe06:693e prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
         ether 00:c0:df:06:69:3e txqueuelen 1000 (Ethernet)
RX packets 5649 bytes 542482 (529.7 KiB)
         RX errors 0 dropped 237 overruns 0 frame 0
         TX packets 7413 bytes 540273 (527.6 KiB)
         TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
         inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
loop txqueuelen 0 (Local Loopback)
         RX packets 3501 bytes 362036 (353.5 KiB)
         RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
         TX packets 3501 bytes 362036 (353.5 KiB)
         TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
gnull:~# route -n
Kernel IP routing table
Destination
                  Gateway
                                      Genmask
                                                         Flags Metric Ref
                                                                                 Use Iface
                                                         UG
0.0.0.0
                   10.10.0.254
                                      0.0.0.0
                                                                        Θ
                                                                                   0 eth0
                                      255.255.255.0
                                                                Θ
                                                                         Θ
10.10.0.0
                   0.0.0.0
                                                                                   0 eth0
                                                         U
gnull:~# ping google.com
PING google.com (172.217.16.238) 56(84) bytes of data.
64 bytes from mad08s04-in-f14.1e100.net (172.217.16.238): icmp_seq=1 ttl=49 time=15.5 ms
64 bytes from mad08s04-in-f14.1e100.net (172.217.16.238): icmp_seq=2 ttl=49 time=14.8 ms
64 bytes from mad08s04-in-f14.1e100.net (172.217.16.238): icmp_seq=3 ttl=49 time=14.8 ms
64 bytes from mad08s04-in-f14.1e100.net (172.217.16.238): icmp seq=4 ttl=49 time=14.9 ms
^C
--- google.com ping statistics ---
4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3005ms
rtt min/avg/max/mdev = 14.816/15.027/15.524/0.301 ms
```



Fig. 11 - Exp7 - Configuração Tux4

```
gnu14:~# ifconfig
eth0: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
        inet 10.10.0.254 netmask 255.255.255.0 broadcast 10.10.0.255
        inet6 fe80::221:5aff:fe5a:7b3f prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
        ether 00:21:5a:5a:7b:3f txqueuelen 1000 (Ethernet)
        RX packets 6612 bytes 566330 (553.0 KiB)
        RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
        TX packets 1147 bytes 154221 (150.6 KiB)
        TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
        device interrupt 17
eth1: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
        inet 172.16.11.253 netmask 255.255.255.0 broadcast 172.16.11.255
        inet6 fe80::240:f4ff:fe6f:b6a5 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
        ether 00:40:f4:6f:b6:a5 txqueuelen 1000 (Ethernet)
        RX packets 43087 bytes 53267505 (50.7 MiB)
        RX errors 0 dropped 476 overruns 0 frame 0
        TX packets 33787 bytes 2630280 (2.5 MiB)
        TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collistons 0
lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
        inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
        loop txqueuelen 0 (Local Loopback)
        RX packets 2046 bytes 194942 (190.3 KiB)
        RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
        TX packets 2046 bytes 194942 (190.3 KiB)
        TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
gnu14:~# route -n
Kernel IP routing table
                Gateway
Destination
                                                Flags Metric Ref
                                                                    Use Iface
                                Genmask
                172.16.11.254
0.0.0.0
                                0.0.0.0
                                                UG
                                                      Θ
                                                             Θ
                                                                      0 eth1
10.10.0.0
                0.0.0.0
                                                      Θ
                                                             Θ
                                                                      0 eth0
                                255.255.255.0
                                                U
172.16.11.0
                0.0.0.0
                                255.255.255.0
                                                Ü
                                                      Θ
                                                             Θ
                                                                      0 eth1
```



Fig. 12 - SYN

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
=	21 25.361103203	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	74 45041 → 21 [SYN] Seq=0 Win=29200 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4083016 TSecr=0 WS=128
	22 25.365202079	193.137.29.15	172.16.10.1	TCP	74 21 -> 45041 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=28960 Len=0 MSS=1380 SACK_PERM=1 TSval=845134821 TSecr=4083016 WS=128
	23 25.365228620	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=29312 Len=0 TSval=4083017 TSecr=845134821
	24 25.374440859	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	139 Response: 220-Welcome to the University of Porto's mirror archive (mirrors.up.pt)
	25 25.374454967	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=74 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	26 25.375107511	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	135 Response: 220
	27 25.375117289	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=143 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	28 25.375743851	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	72 Response: 220-
	29 25.375752861	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=149 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	30 25.376429360	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	151 Response: 220-All connections and transfers are logged. The max number of connections is 200.
	31 25.376438230	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=234 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	32 25.377052709	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	72 Response: 220-
	33 25.377062068	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=240 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	34 25.377761337	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	140 Response: 220-For more information please visit our website: http://mirrors.up.pt/
	35 25.377770416	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=314 Win=29312 Len=0 TSval=4083020 TSecr=845134824
	36 25.378418630	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	127 Response: 220-Questions and comments can be sent to mirrors@uporto.pt
	37 25.378428548	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=375 Win=29312 Len=0 TSval=4083021 TSecr=845134824
	38 25.379057904	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	72 Response: 220-
	39 25.379066564	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=381 Win=29312 Len=0 TSval=4083021 TSecr=845134824
	40 25.379721064	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	72 Response: 220-
	41 25.379730423	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=387 Win=29312 Len=0 TSval=4083021 TSecr=845134824
	42 25.380381570	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	72 Response: 220
	43 25.380390091	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=393 Win=29312 Len=0 TSval=4083021 TSecr=845134824
	44 25.680789619	172.16.10.1	193.137.29.15	FTP	82 Request: USER anonymous
	45 25.683909012	193.137.29.15	172.16.10.1	TCP	66 21 → 45041 [ACK] Seq=393 Ack=17 Win=29056 Len=0 TSval=845134901 TSecr=4083096
	46 25.684243140	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	100 Response: 331 Please specify the password.
	47 25.684255991	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=17 Ack=427 Win=29312 Len=0 TSval=4083097 TSecr=845134901
	48 25.684308653	172.16.10.1	193.137.29.15	FTP	82 Request: PASS anonymous
	49 25.729486443	193.137.29.15	172.16.10.1	TCP	66 21 → 45041 [ACK] Seq=427 Ack=33 Win=29056 Len=0 TSval=845134913 TSecr=4083097
	50 25.775126355	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	89 Response: 230 Login successful.
	51 25.775182789	172.16.10.1	193.137.29.15	FTP	74 Request: TYPE I
	52 25.777885676	193.137.29.15	172.16.10.1	TCP	66 21 → 45041 [ACK] Seq=450 Ack=41 Win=29056 Len=0 TSval=845134925 TSecr=4083120
	53 25.778218762	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	97 Response: 200 Switching to Binary mode.
	54 25.778300618	172.16.10.1	193.137.29.15	FTP	124 Request: SIZE /mirrors/alpha.gnu.org/octave/octave-5.0.91-w64.zip
	55 25.782232032	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	81 Response: 213 517761822
	56 25.782304040	172.16.10.1	193.137.29.15	FTP	102 Request: CWD //mirrors/alpha.gnu.org/octave
	57 25.785116054	193.137.29.15	172.16.10.1	FTP	103 Response: 250 Directory successfully changed.
	58 25.822178416	172.16.10.1	193.137.29.15	TCP	66 45041 → 21 [ACK] Seq=135 Ack=533 Win=29312 Len=0 TSval=4083132 TSecr=845134926

Fig. 13 - FIN

No.		Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
	5836	107.308554006	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.308684681	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.308700256	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517736017 Win=1031040 Len=0 TSval=4134212 TSecr=845158236
	5836	107.308788327	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.308917745	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.308932971	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517738753 Win=1031040 Len=0 TSval=4134212 TSecr=845158236
8	5836	107.309024744	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309151857	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
8	5836	107.309166803	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517741489 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.309255223	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309383733	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309499742	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309616867	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309734552	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309850490	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.309968035	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310083973	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310200330	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310316408	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310434442	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310551079	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310667296	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310783584	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1434 FTP Data: 1368 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
	5836	107.310886182	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP-DA	1248 FTP Data: 1182 bytes (PASV) (RETR octave-5.0.91-w64.zip)
13	5836	107.311056249	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517744225 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311076922	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517746961 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311082649	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517749697 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311087398	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517752433 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311092217	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517755169 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311096129	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517757905 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311099411	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [ACK] Seq=1 Ack=517760641 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845158236
	5836	107.311283167	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 45878 → 50379 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=517761824 Win=1031040 Len=0 TSval=4134213 TSecr=84515823
	5836	107.311306075	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	66 47877 → 21 [FIN, ACK] Seq=169 Ack=671 Win=29312 Len=0 TSval=4134213 TSecr=845142576
	5836	107.313061633	193.137.29.15	172.16.11.1	TCP	66 50379 → 45878 [ACK] Seq=517761824 Ack=2 Win=29056 Len=0 TSval=845158238 TSecr=4134213
	5836	107.313814744	193.137.29.15	172.16.11.1	FTP	90 Response: 226 Transfer complete.
		107.313882281		193.137.29.15	TCP	54 47877 → 21 [RST] Seq=169 Win=0 Len=0
		107.315190989		172.16.11.1	TCP	66 21 → 47877 [FIN, ACK] Seq=695 Ack=170 Win=29056 Len=0 TSval=845158239 TSecr=4134213
L	5836	107.315208938	172.16.11.1	193.137.29.15	TCP	54 47877 → 21 [RST] Seq=170 Win=0 Len=0



Output do programa

~\$ download ftp://ftp.up.pt/mirrors/alpha.gnu.org/octave/octave-3.4.2-rc1.tar.gz
TYPE : ANOMYMOUS
USR : anonymous
PWD : anonymous
URL :/mirrors/alpha.gnu.org/octave/octave-3.4.2-rc1.tar.gz
PATH :/mirrors/alpha.gnu.org/octave
FILENAME : octave-3.4.2-rc1.tar.gz
LOCATION : ftp.up.pt
HOST : mirrors.up.pt
ADDR : 193.137.29.15
CONNECTION
<<<<<
220-Welcome to the University of Porto's mirror archive (mirrors.up.pt)
220
220-All connections and transfers are logged. The max number of connections is 200.
220-All confidence and transfers are logged. The max number of confidencions is 200.
220-For more information please visit our website: http://mirrors.up.pt/
220-Questions and comments can be sent to mirrors@uporto.pt
220-
220-
220
AUTHENTIFICATION
>>>>>
USER anonymous
<<<<<
331 Please specify the password.
>>>>> DACC anapumatia
PASS anonymous <
230 Login successful.
SET TYPE
>>>>>
TYPE I
<<<<
200 Switching to Binary mode.
GET SIZE
>>>>
SIZE /mirrors/alpha.gnu.org/octave/octave-3.4.2-rc1.tar.gz
<<<<<
213 17634817 CHANGE DIRECTORY
>>>>>
CWD //mirrors/alpha.gnu.org/octave
<<<<<
250 Directory successfully changed PASSIVE MODE
>>>>>
PASV



```
<<<<<
227 Entering Passive Mode (193,137,29,15,207,87).
IP: 193.137.29.15
PORT: 53079
----- DOWNLOADING -----
>>>>>
RETR octave-3.4.2-rc1.tar.gz
<<<<<
150 Opening BINARY mode data connection for octave-3.4.2-rc1.tar.gz (17634817 bytes).
Download: 100.0% [=========]
226 Transfer complete.
----- METRICS -----
Expected size: 17634817
Received size: 17634817
Total time: 1.273581
~$ md5sum octave-3.4.2-rc1.tar.gz
727d413db458320ee433b28b5787ae59 octave-3.4.2-rc1.tar.gz
~$ wget ftp://ftp.up.pt/mirrors/alpha.gnu.org/octave/octave-3.4.2-rc1.tar.gz
~$ ...
~$ md5sum octave-3.4.2-rc1.tar.gz
727d413db458320ee433b28b5787ae59 octave-3.4.2-rc1.tar.gz
```

Código do programa

main.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdint.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <time.h>

#include "ftp_info.h"
#include "socket_helper.h"
#include "defs.h"

// https://tools.ietf.org/html/rfc959
```

```
int main(int argc, char const *argv[])
   if(argc != 2)
       printf("Usage:\ndownload
ftp://[<user>:<password>@]<host>/<url-path>\n");
      return BAD ARGS;
   int err = build ftp info(argv[1], &ftp info);
   if(err != OK)
       return err;
   print ftp info(&ftp info);
   int sock fd = 0;
   FILE* sock file;
   err = open socket(&sock fd, &sock file);
   if(err != OK)
   printf("-----\n");
   if(err != OK)
       return err;
   char* reply;
```

```
size t timeout usec = 0;
   err = read msg block(sock fd, "220");
   if(err != OK)
   printf("\n----\n");
   write msg(sock fd, "USER %s%s", ftp info.usr, line endings);
   err = read single msg(sock fd, "331", NULL, timeout sec,
timeout usec);
   if(err != OK)
      return err;
   write msg(sock fd, "PASS %s%s", ftp info.pwd, line endings);
   err = read single msg(sock fd, "230", NULL, timeout sec,
timeout usec);
   if(err != OK)
   printf("\n----\n");
   write msg(sock fd, "TYPE I%s", line endings);
   err = read single msg(sock fd, "200", NULL, timeout sec,
timeout usec);
   if(err != OK)
      return err;
```

```
printf("\n----\n");
   write msg(sock fd, "SIZE %s%s", ftp info.url path, line endings);
   int got size = 0;
   size t file size = 0;
   err = read single msg(sock fd, "213", &reply, timeout sec,
timeout usec);
   if(err == OK) {
      file size = strtol(&reply[4], NULL, 10);
      got size = 1;
      free(reply);
   printf("\n-----\n");
   write msg(sock fd, "CWD /%s%s", ftp info.path, line endings);
   err = read msg block(sock fd, "250");
   if(err != OK)
   printf("\n----\n");
   write msg(sock fd, "PASV%s", line endings);
   err = read single msg(sock fd, "227", &reply, timeout sec,
timeout usec);
   if(err != OK)
      return err;
```

```
uint8 t ip1;
   uint8 t ip2;
   uint8 t ip3;
   uint8 t ip4;
   uint8 t port h;
   uint8 t port 1;
   &ip2, &ip3, &ip4, &port h, &port l);
   free (reply);
   if(err != 6)
   uint16 t retr port = port h * 256 + port_1;
   char retr ip[15];
   snprintf(retr ip, 15, "%u.%u.%u.%u", ip1, ip2, ip3, ip4);
   printf("IP: %s\n", retr ip);
   printf("PORT: %u\n", retr port);
   int retr fd = 0;
   FILE* retr file;
   err = open socket(&retr fd, &retr file);
   if(err != OK)
   err = connect socket(retr fd, retr ip, retr port);
   if(err != OK)
      return err;
   printf("\n----\n");
   write msg(sock fd, "RETR %s%s", ftp info.filename, line endings);
```

```
err = read single msg(sock fd, "150", &reply, timeout sec,
timeout usec);
   FILE* dl;
   char trash[1024];
   if ( (dl = fopen(ftp info.filename, "wb")) == NULL )
       perror("fopen:");
   if(got size == 0) {
       err = sscanf(reply, "%[^(](%ld", trash, &file size);
       printf("%ld\n", file size);
   struct timespec start, end;
   clock gettime(CLOCK MONOTONIC, &start);
   read file w size(retr fd, dl, file size);
   clock gettime(CLOCK MONOTONIC, &end);
   long received size = ftell(dl);
   fclose(dl);
   err = read single msg(sock fd, "226", &reply, timeout_sec,
timeout usec);
   if(err != OK)
   printf("\n-----\n");
```

ftp_info.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

#include <netdb.h>
#include <arpa/inet.h>

#include "ftp_info.h"
#include "defs.h"
```

```
const char* valid login =
"abcdefghijklmnopqrstuvxywzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVXYWZ0123456789@.";
const char* valid url =
"abcdefghijklmnopqrstuvxywzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVXYWZ0123456789- ./";
typedef struct addrinfo addrinfo t;
typedef struct sockaddr in sockaddr in t;
#define EXPECTED URL COUNT 4
int host to ipv4(const char* hostname, ftp info t* ftp info)
   addrinfo t* results;
   memset(&hints, 0, sizeof(addrinfo t));
   hints.ai family = AF INET; /* Allow IPv4 or IPv6 */
   hints.ai socktype = 0; /* Datagram socket */
   hints.ai flags = AI NUMERICSERV | AI PASSIVE; /* For wildcard IP
   hints.ai protocol = 0;
   int err = getaddrinfo(hostname, "21", &hints, &results);
       printf("Failed to resolve host name\n");
       return GETADDRINFO ERROR;
   char* addr str = inet ntoa((struct in addr)addr->sin addr);
```

```
ftp info->addr = (char*) malloc(len);
   memcpy(ftp info->addr, addr str, len);
directly)
   char hbuf[256], sbuf[8];
   err = getnameinfo((struct sockaddr*) addr, 16, hbuf, sizeof(hbuf),
sbuf, sizeof(sbuf), NI NUMERICSERV);
   if (err == OK) {
       len = strlen(hbuf);
       ftp info->host = (char*) malloc(len);
       memcpy(ftp info->host, hbuf, len);
        ftp info->host = (char*) malloc(4);
       memcpy(ftp info->host, "N/A", 4);
   freeaddrinfo(results);
   return OK;
int validade string(char* str, const char* valid, char* field name)
```

```
if (str[strspn(str, valid)] == '\0')
       return OK;
   printf("INVALID %s -> %s\n", field name, str);
   return INVALID CHAR;
int build ftp info(const char* full url, ftp info t* ftp info)
   char usr[256] = \{0\};
   char pwd[256] = \{0\};
   char location [256] = \{0\};
   char url path[256] = {0};
   char prompt[300] = {0};
   int i = sscanf(full url, "ftp://255[^{:}]:255[^{0}]0255[^{/}]255s", usr,
pwd, location, url path);
       memset(usr, 0, 256);
       memset(pwd, 0, 256);
       memset(location, 0, 256);
       memset(url path, 0, 256);
location, url path);
        if(i != 3)
            memset(usr, 0, 256);
            memset(location, 0, 256);
            memset(url path, 0, 256);
            i = sscanf(full url, "ftp://%255[^/]%255s", location,
url path);
```

```
if (i != 2)
               printf("Invalid URL format. Try:\n");
               printf("download
ftp://<user>:<password>@<host>/<url-path>\n");
               printf("download ftp://<user>@<host>/<url-path>\n");
               printf("download ftp://<host>/<url-path>\n");
               strncpy(usr, "anonymous", 9);
               strncpy(pwd, "anonymous", 9);
           sprintf(prompt, "Type password for user %s: ", usr);
           char* pass = getpass(prompt);
           if(pass == NULL)
               printf("Invalid password\n");
               return INVALID URL FORMAT;
           strncpy(pwd, pass, strlen(pass));
   if (validade string(usr, valid login, "USER") != OK ||
       validade string(pwd, valid login, "PASSWORD") != OK ||
       validade string(location, valid url, "HOST/ADDR") != OK ||
       validade string(url path, valid url, "PATH") != OK)
   { return INVALID CHAR; }
   size t len = strlen(usr);
```

```
ftp info->usr = (char*) malloc(len);
   memcpy(ftp info->usr, usr, len);
   len = strlen(pwd);
   ftp info->pwd = (char*) malloc(len);
   memcpy(ftp info->pwd, pwd, len);
   len = strlen(location);
   ftp info->location = (char*) malloc(len);
   memcpy(ftp info->location, location, len);
   len = strlen(url path);
   ftp info->url path = (char*) malloc(len);
   memcpy(ftp info->url path, url path, len);
   char* filename = strrchr(url path, '/');
   if(filename == NULL) {
       printf("Format validation failed?\n");
       return INVALID URL FORMAT;
   size t filename len = strlen(filename);
   ftp info->path = (char*) malloc(len - filename len);
   memcpy(ftp info->path, url path, len - filename len);
    ftp info->filename = (char*) malloc(filename len);
   memcpy(ftp info->filename, &url path[len - filename len + 1],
filename len);
    ftp info->type = ( strncmp(ftp info->usr, "anonymous", 10) == 0 ) ?
FTP ANON: FTP USER;
   return host to ipv4(ftp info->location, ftp info);
void print ftp info(ftp info t* ftp info)
```

```
if(ftp info == NULL)
printf("\n-----
 ----\n");
   printf("|TYPE : %.68s\n", (ftp info->type == 0 ? "ANOMYMOUS" :
"LOGIN"));
                  : %.68s\n", ftp info->usr);
   printf("|USR
   printf("|PWD
                  : %.68s\n", ftp info->pwd);
   printf("|URL : %.68s\n", ftp info->url path);
   printf("|PATH : %.68s\n", ftp info->path);
   printf("|FILENAME : %.68s\n", ftp info->filename);
   printf("|LOCATION : %.68s\n", ftp info->location);
   printf("|HOST : %.68s\n", ftp info->host);
   printf("|ADDR : %.68s\n", ftp info->addr);
printf("-----
----\n\n");
void free ftp info(ftp info t* ftp info)
   if(ftp info == NULL)
      free(ftp info->usr);
   if(ftp info->pwd)
       free(ftp info->pwd);
   if(ftp info->location)
   if(ftp info->host)
   if(ftp info->addr)
```

```
if(ftp_info->url_path)
    free(ftp_info->url_path);
if(ftp_info->path)
    free(ftp_info->path);
if(ftp_info->filename)
    free(ftp_info->filename);
}
```

socket_helper.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdarg.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <arpa/inet.h>
#include "socket helper.h"
#include "defs.h"
char request[256];
int open socket(int* sock fd, FILE** sock file)
    if ((*sock fd = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0)) < 0)</pre>
        perror("socket()");
    *sock file = fdopen(*sock fd, "r");
   return OK;
int connect_socket(int sock_fd, char* addr, uint16_t port)
```

```
struct sockaddr in server addr;
address network byte ordered*/
   must be network byte ordered */
sizeof(server addr)) < 0)</pre>
      perror("connect()");
      return CONNECT SOCKET ERROR;
   return OK;
int read msg(int sock fd, char* code str, char** out msg)
   char msg[256] = "";
   uint8 t res = 0;
   char buf[1] = "";
   char code[4];
      res = read(sock fd,buf,1);
      if (res == -1)
```

```
perror("read: ");
       msg[len++] = buf[0];
       if ( (msg[len - 2] == '\r' && msg[len - 1] == '\n') || len == 256 )
           strncpy(code, msg, 3);
           printf("%s", msg);
           if(strncmp(code, code str, 3) != OK)
               printf("Return code mismatch\n");
               return 128;
               if(out msg != NULL)
                    *out msg = malloc(strlen(msg));
                   strncpy(*out msg, msg, strlen(msg));
int read file w size(int retr fd, FILE* dl, size t file size)
   size t block size = 1024;
   uint8 t* data = malloc(block size);
   size t size = file size;
```

```
int br = 0;
      size -= br;
          printf("Download fail\n");
          printf("Saving download fail\n");
      if(timer >= print timer) {
          double j = (1-((double)size/file size))*100;
          printf("Download: %.1f%% [%.*s>%.*s]\r", j, k,
========, (20-k), "
         fflush(stdout);
          timer = 0;
      timer++;
  free (data);
  fflush(stdout);
  printf("Download: 100.0%% [=========]\n");
```

```
int read msg block(int sock fd, char* code str)
   printf("<<<<<\\n");</pre>
   FD ZERO(&read check);
   FD SET(sock fd, &read check);
   struct timeval timeout;
   int retries = 3;
   while( retries > 0 ) {
        timeout.tv sec = 0;
        timeout.tv usec = 100 * 1000;
            retries--;
            retries--;
            retries--;
        if(read msg(sock fd, code str, NULL) != OK) {
            return 128;
        retries = 3;
```

```
return OK;
int read_single_msg(int sock_fd, char* code_str, char** msg, size_t tsec,
size t tusec)
   FD SET(sock fd, &read check);
   struct timeval timeout;
   timeout.tv sec = tsec;
   timeout.tv usec = tusec;
       printf("Read Timeout\n");
       return -1;
       printf("Read Timeout\n");
       return -1;
   if (!FD ISSET(sock fd, &read check)) {
       printf("Read Timeout\n");
       return -1;
   printf("<<<<<\\n");</pre>
   return read msg(sock fd, code str, msg);
int write msg(int sock fd, char* cmd, ...)
```

```
va_start (va, cmd);
vsnprintf(request, 256, cmd, va);
va_end(va);

write(sock_fd, request, strlen(request));
printf(">>>>>\n");
printf("%s", request);

return OK;
}
```

socket helper.h

```
#ifndef __SOCKET_HELPER__
#define __SOCKET_HELPER__
int open_socket(int* sock_fd, FILE** sock_file);
int connect_socket(int sock_fd, char* addr, uint16_t port);
int read_file_w_size(int retr_fd, FILE* dl, size_t file_size);
int read_msg_block(int sock_fd, char* code_str);
int read_single_msg(int sock_fd, char* code_str, char** msg, size_t tsec, size_t tusec);
int write_msg(int sock_fd, char* cmd, ...);
#endif /*__SOCKET_HELPER__*/
```

ftp info.h

```
#ifndef __FTP_INFO__
```

```
#define ___FTP_INFO___
typedef struct sockaddr in sockaddr in t;
   FTP ANON,
   FTP USER
   char* pwd;
   char* host;
   char* addr;
   char* url path;
   char* path;
   char* filename;
   ftp type t type;
int build ftp info(const char* full url, ftp info t* ftp info);
void print ftp info(ftp info t* ftp info);
void free ftp info(ftp info t* ftp info);
#endif /* FTP INFO */
```

defs.h

```
#ifndef __DEFS_H__
#define __DEFS_H__
#define OK 0
```



```
#define BAD_ARGS 1
#define GETADDRINFO_ERROR 2
#define INVALID_URL_FORMAT 3
#define INVALID_CHAR 4
#define OPEN_SOCKET_ERROR 5
#define CONNECT_SOCKET_ERROR 6
#endif /*__DEFS_H__*/
```