# MC833 - Tarefa 6

## Erik de Godov Perillo - RA: 135582

### 1 de junho de 2016

#### 1. –

- ssize\_t recvfrom(int sockfd, void\* buf, size\_t len, int flags, struct sockaddr\* src\_addr, socklen\_t \*addrlen)

  Essa função pode ser usada para receber mensagens pela rede por protocolos sem conexão. Por sockfd especifica-se o socket do sistema operacional a se "ouvir" na espera de uma nova mensagem, que é guardada em buf e tem o tamanho máximo especificado por len. flags pode ser usado para especificar opções sobre o comportamento da função, como setá-la para blocking/nonblocking, por exemplo. Se não forem NULL, src\_addr e addrlen são preenchidos com o endereço de quem enviou a mensagem e o tamanho da estrutura que representa o endereço, respectivamente. O valor retornado vai ser o número de bytes lidos em caso de sucesso ou -1 caso contrário.
- ssize\_t sendto(int sockfd, const void\* buf, size\_t len, int flags, const struct sockaddr\* dest\_addr, socklen\_t addrlen) A contraparte de recvfrom. Pode ser usada para mandar mensagens pela rede por protocolos sem conexão. Por sockfd especificase o socket do sistema operacional a se usar para mandar a mensagem, que é especificada por buf e tem tamanho em bytes dado por len. Por flags pode-se configurar algumas partes do comportamento da função, como setar para blocking/nonblocking. O endereço destino da mensagem é especificado por dest\_addr e seu tamanho é especificado em addrlen. Em sucesso, retorna o número de bytes enviados. Se falhar, retorna -1.
- 2. O servidor e cliente foram implementados. Uma demonstração é ilustrada abaixo, onde o cliente feito e o programa no são usados ao mesmo

tempo para mandar mensagens ao servidor, que as manda de volta para os respectivos clientes:

- 3. A principal diferença entre o protocolo UDP e o TCP é que o primeiro não é orientado a conexão, enquanto o outro é. Assim, UDP é efêmero no sentido que só existe a troca da mensagem entre um host e outro, enquanto que no TCP uma conexão é mantida até que não se queira/possa mais trocar mensagens. O UDP usa o método conhecido como best effort, isto é: tenta-se enviar a mensagem ao destinatário, mas nada é garantido. Em TCP, há diversas medidas que asseguram que a mensagem foi enviada ao destinatário, como mensagens de confirmação etc. Em TCP também garante-se que os pacotes chegam em ordem, em UDP, não. Por esses motivos e outros, o TCP é naturalmente mais complexo que o UDP. Tende-se a usar o TCP em casos em que a) pode-se pagar pelo overhead e b) é importante que todas as mensagens cheguem e o façam em ordem. UDP é mais usado em casos onde não é terrível a perda de alguns pacotes e um custo computacional baixo é apreciado/necessário.
- 4. O servidor foi modificado para mostrar a porta de quem o envia as mensagens. Assim, por meio do uso do nc, pôde-se enviar uma mensagem para o cliente, a qual ele aceitou sem problema algum.

5. O cliente foi modificado para checar o endereço/porta de quem o man-

dou a mensagem. Se eles forem de algum modo diferentes dos especificados como sendo do servidor, a mensagem é ignorada e um aviso é mostrado, como ilustrado abaixo:

```
trab_6| ./server_udp 1234
[received from 127.0.0.1:52598] ola
[received from 127.0.0.1:52598] hey boss

| trab_6| ./client_udp 127.0.0.1 1234
| received from 127.0.0.1:1234] ola
| received from 127.0.0.1:234] ola
| received from 127.0.0.1:234] ola
| received from 127.0.0.1:234] ola
| received from 127.0.0.1:234]
| received from 127.0.0.1:234
| re
```

# 1 Erros assíncronos e sockets UDP conectados

A ferramenta tcpdump foi utilizada para monitorar a interface *loopback* do sistema. De fato, quando enviou-se um pacote UDP para o servidor sem ele estar ativo, a mensagem de erro ICMP apareceu pouco depois.

6. –

(a) As mensagens do tcpdump não ficaram diferentes, mas o cliente conectado mostrou um erro, o que não ocorreu com a versão anterior. Para o tcpdump foi indiferente pois, na camada de transporte, as coisas continuam as mesmas, ou seja, o protocolo se comporta da mesma forma.

```
~| sudo tcpdump -i lo
tcpdump: verbose output suppressed, use -v or -vv for full protocol decode
listening on lo, link-type ENIOMB (Ethernet), capture size 262144 bytes
04:53:06.062685 IP localhost.localdomain.50242 > localhost.localdomain.search-agent: UDP, length 4
04:53:06.062712 IP localhost.localdomain > localhost.localdomain: ICMP localhost.localdomain udp por
t search-agent unreachable, length 40

trab_6|

trab_6| ./client_udp_connected 127.0.0.1 1234
>>> oi
[udp_client] error receiving message!
: Connection refused
trab_6| ■
```

(b) Rodando o servidor, depois o cliente conectado, o nc caiu. Usanto ncat, um simular que tem mensagens mais informativas, obteve-se um erro de *connection refused*.

```
trab_6| ./server_udp 1234
[received from 127.0.0.1:35428] oi

[received from 127.0.0.1:35428] alo

>>>

trab_6| nc -u 127.0.0.1 35428
oi
oieeee
trab_6| ncat -v -u 127.0.0.1 35428
Ncat: Version 7.12 (https://nmap.org/ncat)
Ncat: Connected to 127.0.0.1:35428.
alo
Ncat: Connected.
trab_6| ■
```

7. Há uma pequena diferença constante de desempenho (testei em torno de 8 vezes) onde a versão conectada é algo em torno de um segundo mais rápida que a não conectada para o envio de dez milhões de pacotes. Fontes que pesquisei [1] indicam que o socket UDP conectado passa por menos etapas para o envio de uma mensagem, pois já sabe de antemão o seu destino.

```
time ./perf_client_udp localhost 1234
trab_6|
real
        0m35.729s
        0m0.883s
user
        0m34.823s
sys
trab_6|
trab_6| time ./perf_client_udp_connected localhost 1234
        0m34.996s
0m0.930s
real
user
         0m34.030s
sys
trab_6|
```

### Referências

[1] http://goo.gl/uC6QSa