

ENGENHARIA DA COMPUTAÇÃO REDES DE COMPUTADORES A

ATIVIDADE 4

EQUIPE:

Agostinho Sanches de Araújo	RA:	16507915
Evandro Douglas Capovilla Junior	RA:	16023905
Lucas Tenani Felix Martins	RA:	16105744
Pedro Andrade Caccavaro	RA:	16124679



SUMÁRIO

INTRODUÇÃO	03
OBJETIVO	
IMPLEMENTAÇÃO PROGRAMA SERVIDOR TCP COM THREADS	
1. CADASTRAR MENSAGEM	04
2. LER MENSAGENS	05
3. APAGAR MENSAGENS	05
4. SAIR DA APLICAÇÃO	05
OBSERVAÇÕES	05
RESULTADO	06
CONCLUSÃO	07



INTRODUÇÃO

Transmission Control Protocol, conhecido como TCP, é um dos protocolos mais utilizados da camada de transporte do modelo TCP/IP. O TCP é orientado a conexão, ou seja, é necessário estabelecer uma conexão prévia entre as máquinas antes que ocorra o envio de pacotes, denominado como Three Way Handshake. Dessa maneira é garantido que todos os pacotes serão entregues do emissor ao receptor, através de inúmeras confirmações e comunicações entre as máquinas e, no caso de perda de pacote, é enviado um pedido de retransmissão.

OBJETIVO

A atividade tem como principal objetivo demonstrar a interação de um servidor pai criando vários servidores filhos para atender diversos clientes ao mesmo tempo. Para efetuar a comunicação entre cliente e servidor, foi utilizado o protocolo TCP. Com relação aos servidores filhos, foi utilizado a função pthread_create() para efetuar a criação.



IMPLEMENTANDO PROGRAMA SERVIDOR TCP COM THREADS

O programa servidor é inicializado passando como parâmetro a porta que será utilizada. Assim, um um *socket* é criado e o servidor é setado com as devidas informações.

Após setar as informações necessárias para o funcionamento do servidor, é feita uma conexão (bind) entre o socket criado e o próprio servidor. Com o êxito do bind, uma chamada listen é criada promovendo uma lista de mensagens. Em sequência, a função accept é chamada para entrar em contato com o programa cliente, fazendo com que o programa servidor fique em uma espera bloqueante até estabelecer uma conexão.

Com o programa servidor em espera bloqueante, o programa cliente é executado passando como parâmetro o endereço IP (endereço local da máquina - 127.0.0.1) ou o nome apropriado que indica o endereço IP local (localhost) e a mesma porta que foi utilizada para o programa servidor. Após a execução do programa cliente, um socket é criado e o servidor cliente é configurado do mesmo formato que o programa servidor. Estabelecido o socket, a função connect é chamada para efetuar a conexão entre o programa cliente e o programa servidor fazendo com que o programa servidor não fique mais em espera bloqueante. O programa servidor, após sair de sua espera bloqueante, cria uma thread filha para atender às requisições do programa cliente. Com base nessa criação, o socket criado através da função accept() é enviado para a função da thread filha, fazendo com que o cliente comece a se comunicar somente com a thread filha enquanto a thread pai continua criando filhos para atender às demais requisições de futuros programas clientes.

Um menu de opções é mostrado para o usuário, após a conexão ser estabelecida, sendo elas:

1. CADASTRAR MENSAGEM

O programa cliente pedirá o nome do usuário (até 19 caracteres) e a mensagem que deseja enviar (até 79 caracteres). Esses dados são colocados dentro de uma *struct* chamada mensagem e enviadas para o programa servidor por meio da função *send*. Após o envio, o programa servidor deve guardar as informações (usuário e a mensagem).

Todos os programas cliente fica em espera bloqueante até o programa servidor enviar uma resposta sobre o estado da requisição solicitada (positivo ou negativo) liberando outro cliente para executar a requisição.

O servidor deve permitir alocar no máximo 10 mensagens.



2. LER MENSAGENS

O programa cliente fica em espera bloqueante até o programa servidor enviar todas as mensagens que foram cadastradas. É mostrado como resultado no programa cliente o número de mensagens que foram lidas e as informações recebidas pelo programa servidor.

3. APAGAR MENSAGENS

O programa cliente pedirá o nome do usuário. O nome será mandado para o programa servidor e todas as mensagens que tenham sido enviadas por esse usuário serão apagadas.

O programa cliente fica em espera bloqueante até o programa servidor enviar uma resposta sobre o estado da requisição solicitada (positivo ou negativo).

4. SAIR DA APLICAÇÃO

O programa cliente é encerrado e o programa servidor finaliza a conexão com o mesmo, mas permanece executando esperando por outra conexão a menos que receba um sinal de fechamento pelo terminal linux, encerrando o mutex implementado.

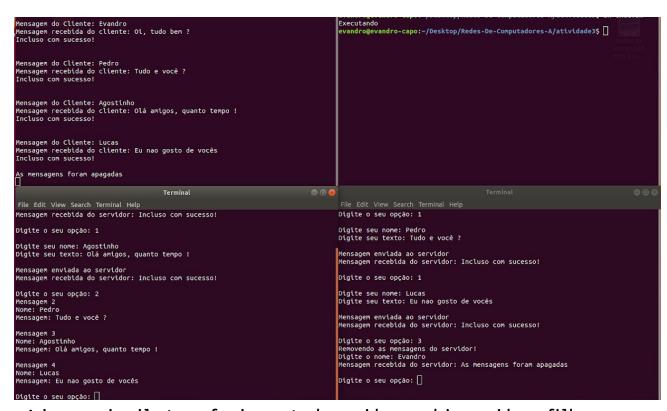
OBSERVAÇÕES

- Ao tentar excluir o mutex observamos que devíamos deixar ele fechado, caso ao contrário, a função pthread_mutex_destroy(&semaforo) retornava um inteiro valendo 16, que corresponde ao erro EBUSY.
- Ao enviar parâmetros para os filhos, necessitamos fazer um CAST para (void *).
- Não foi mais necessário o uso de uma memória compartilhada, porque o processo de criação de threads permite que as threads filhas possam visualizar as variáveis globais sem precisar de uma memória compartilhada.
- A implementação de mutex foi para que não ocorresse as race conditions, ou seja, mais de uma thread filha acessando o mesmo espaço de memória



ao mesmo tempo, efetuando algum tipo de alteração ou recuperação dessa informação, ocasionando informações incertas.

RESULTADOS



A imagem acima ilustra o funcionamento do servidor com dois servidores filhos com threads executando opções de salvar, mostrar e deletar mensagem.

```
File Edit View Search Terminal Help

Mensagem recebida do cliente: Oi, tudo bem ?

Incluso com sucesso!

Mensagem do Cliente: Pedro

Mensagem recebida do cliente: Tudo e você ?

Incluso com sucesso!

Mensagem do Cliente: Agostinho

Mensagem recebida do cliente: Olá amigos, quanto tempo !

Incluso com sucesso!

Mensagem recebida do cliente: Lucas

Mensagem recebida do cliente: Eu nao gosto de vocês

Incluso com sucesso!

Mensagem foram apagadas

As mensagens foram apagadas
```



A imagem acima ilustra o funcionamento do servidor mesmo após atender os clientes do exemplo.

CONCLUSÃO

Durante a realização deste trabalho entramos em contato com uma versão mais próxima da realidade de um sistema cliente/servidor, pois pudemos implementar vários clientes enviando ou requisitando mensagens de um único servidor, sem threads zumbis, ou seja, todos os clientes foram atendidos. Concluímos que a utilização de threads facilita a manipulação das informações logo que não é necessário o uso de uma memória compartilhada para haver uma comunicação entre as threads filhas e a thread pai. Entretanto, a utilização de threads acaba deixando o programa muito mais suscetível a ocorrência de races conditions tendo que utilizar os mutex de uma forma mais estratégica, para evitar que duas threads acessem o mesmo espaço de memória e façam algum tipo de alteração ou recuperação do conteúdo da mesma.