

Pontifícia Universidade Católica do Rio Grande do Sul Escola Politécnica

Redes de Computadores e Laboratório de Redes de Computadores

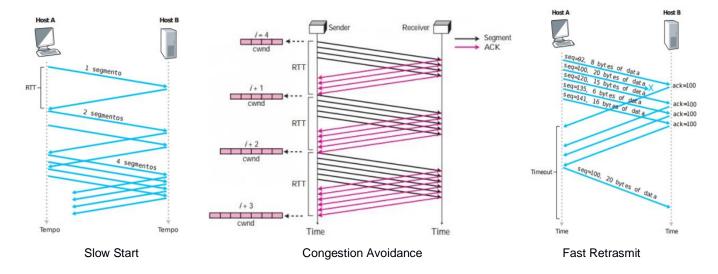
Definição do Trabalho Final

Implementar uma aplicação com o protocolo UDP que simule o comportamento de um protocolo de transferência de arquivos orientado à conexão. Para tanto, os seguintes mecanismos deverão ser implementados:

- Estabelecimento e encerramento da conexão da aplicação
- Sequenciamento das mensagens
- Controle de erro das mensagens
- Envio de dados (arquivos que serão selecionados do computador).
- Controle de congestionamento

A aplicação deverá implementar três técnicas de controle de congestionamento utilizadas pelo protocolo TCP:

- Slow Start: A técnica Slow Start tem um crescimento exponencial. A ideia é que a aplicação comece com a transmissão de um pacote e vá aumentando a taxa de envio (2, 4, 8, 16...) à medida que as confirmações cheguem do destino.
- Congestion Avoidance: Esta técnica faz um crescimento linear e é utilizada após o Slow Start.
- Fast Retransmit. É uma técnica que faz a retransmissão imediata de um pacote ao receber 3 ACKs duplicados.



A aplicação terá que definir um **tamanho de janela de congestionamento** durante o **estabelecimento da conexão**, que será o limite do funcionamento da técnica de *Slow Start* e início do *Congestion Avoidance*.

A retransmissão de um pacote poderá acontecer por dois problemas: *timeout* e a **recepção de 3 ACKs duplicados**. No caso de timeout, a aplicação volta ao início do *Slow Start*, ou seja, começa a retransmissão com 1 pacote e vai crescendo exponencialmente. No caso da recepção de 3 ACKs duplicados, ocorrerá uma retransmissão imediata somente do pacote identificado pelo ACK, o tamanho da janela de congestionamento cai pela metade e a técnica de *Congestion Avoidance* é continuada.

Os **números de sequência** devem começar em zero e ir incrementando de acordo com a quantidade de pacotes que está sendo transmitida. O número do ACK representa o número de sequência mais 1, ou seja, indica o número do pacote que o destino deseja receber.

O **controle de erro** deve ser realizado pela própria aplicação através de um algoritmo de cálculo de **CRC** já existente. O valor do CRC deve ser incluído no pacote e o destino, ao recebê-lo, deve recalcular o CRC para identificar se o pacote chegou corretamente. Caso o pacote esteja correto, um ACK do número de sequência mais 1 deve ser enviado. Caso contrário, o destino deve somente descartar o pacote recebido.

Todo o pacote recebido pelo destino deve ser confirmado e o destino deve ter um controle dos números de sequência que já recebeu. Ele não pode confirmar a recepção de um pacote com um determinado número de sequência, se o pacote com número de sequência menor não foi confirmado. Neste caso, um ACK com o número de sequência do último pacote já confirmado deve ter transmitido.

O usuário que utiliza a aplicação deve escolher um **arquivo qualquer** do sistema operacional para enviar para o destino, sendo esse passado como um parâmetro. Este arquivo deverá ser **dividido** em partes de **100 bytes** e enviado para o destino, seguindo a implementação das técnicas de controle de congestionamento mencionadas acima. O **destino**, conforme for recebendo todos os pacotes que fazem parte do arquivo original, deve **remontá-lo** e **salvá-lo** em um arquivo. **Todos os pacotes** do nível de aplicação devem ter **100 bytes**, inclusive o último pacote, assim a aplicação deve controlar o **padding**, caso o último pacote não chegue a esse valor.

Após a transmissão de todo o arquivo, iremos utilizar o comando *md5sum* ou *shasum* (na origem e no destino) para validar o recebimento correto do arquivo.

Quanto ao **tipo de sockets** a ser utilizado na aplicação para a comunicação, deve-se observar que a comunicação deve ser implementada com **socket UDP** (**Datagram Socket**), para envio e recebimento das mensagens.

necessário utilizar Para aue perda de pacotes ocorra será netem (http://www.linuxfoundation.org/collaborate/workgroups/networking/netem) para Linux, clumsy (https://github.com/jagt/clumsy) para Windows ou Network Link Conditioner (https://nshipster.com/network-linkconditioner/) para Mac.

Durante o **envio** e **recebimento** do arquivo, a aplicação deve imprimir um **log** na tela informando o que está acontecendo na transmissão. Será necessário utilizar um **sleep** para que seja possível visualizar a troca das mensagens.

Regras Gerais

Grupos: No máximo 03 alunos.

Data de entrega e apresentação: 29/11

Obs.: Todos participantes devem estar presentes

Entrega final no Moodle:

- Texto descrevendo a estrutura da solução dada (formato dos pacotes), envolvendo estruturas de dados, *threads*, procedimentos (ou classes), mecanismos de sincronização utilizados.
- Código fonte comentado.

IMPORTANTE: Não serão aceitos trabalhos entregues fora do prazo. Trabalhos que não compilam ou que não executam não serão avaliados. Todos os trabalhos serão analisados e comparados. Caso seja identificada cópia de trabalhos, todos os trabalhos envolvidos receberão nota ZERO.