Instituto de Informática - UFRGS

Redes de Computadores

Nível de Transporte (continuação)

Aula 23

Introdução

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi-6-nov-13

- Entidades da camada de transporte disponibilizam serviços para a camada de nível superior
 - No modelo de referência MR-OSI é para a camada de sessão, na arquitetura TCP/IP é para a camada de aplicação
- Modelos de serviços
 - Não orientados a conexão
 - Orientados a conexão
 - Garantia de entrega, de ordem, não duplicação e sem erros
- Conceito fundamental: conexão

2 Redes de Computadores

Serviço orientado a conexão

- Conexão é composta por três fases
 - Estabelecimento
 - Transferência
 - Encerramento
- Provê um serviço confiável
 - Garante a entrega de um fluxo de dados (stream)
 - Provê controle de fluxo e controle de erro
- Modelado por uma máquina de estado finito onde as T-PDUs de controle são os eventos que fazem passar de um estado a outro

Conexão: estabelecimento

- Estabelecimento da conexão
 - Garante que entidade de transporte correspondente existe
 - Negocia parâmetros (ex.: Tamanho T-PDUs, capacidade de recepção, número de sequência, QoS etc)
 - Reserva recursos nas entidades de transportes envolvidas (ex.: buffers, identificadores de conexão)
- Pode ser de dois tipos
 - Assimétrica (modelo cliente-servidor)
 - Uma entidade (cliente) solicita o estabelecimento da conexão (ativo)
 - Uma entidade (servidor) espera por pedidos de estabelecimento de conexão (passivo)
 - Simétrica
 - As entidades podem podem iniciar ou receber pedidos de conexão

Conexão é bidirecional

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov-13

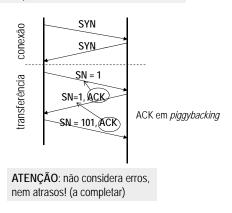
Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov-13

Redes de Computadores Redes de Computadores

Estabelecimento de conexões: cenário

T-PDU SYN funciona como solicitação de abertura de conexão e como confirmação de um pedido de conexão

Estados active open passive open (Listen) waiting

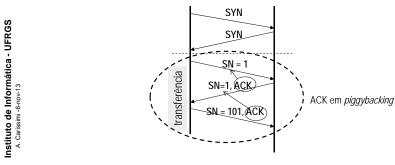


5

Redes de Computadores

Fase de transferência de dados

- Corresponde ao estado "estabelecido" (established)
- Fase que realiza o controle de fluxo e o controle de erros
 - Baseado no envio e recebimentos de T-PDUs com números de sequência
 - Confirmações positivas e negativas

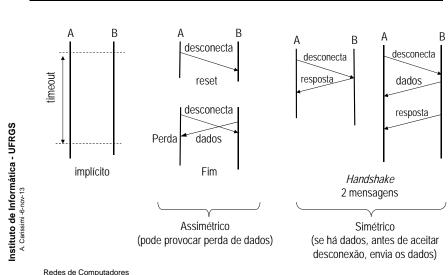


Redes de Computadores

Encerramento de uma conexão

- Objetivo é liberar os recursos alocados pelo estabelecimento da conexão
- Qualquer lado pode pedir o encerramento
- Duas formas:
 - Simétrico: entidade ao encerrar a conexão indica apenas que não tem mais dados a enviar mas ainda está aceitando dados do outro
 - Conexão só é encerrada se ambos os lados concordarem
 - Não há perda de dados
 - Encerramento gracioso (graceful)
 - Assimétrico: entidade encerra a conexão independentemente do outro lado
 - Pode haver perdas de dados
- Estados wait closed, closed

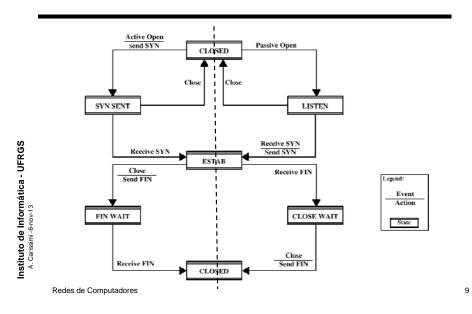
Estratégias para encerramento de conexão



Redes de Computadores

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov-13

Diagrama de estados de conexão

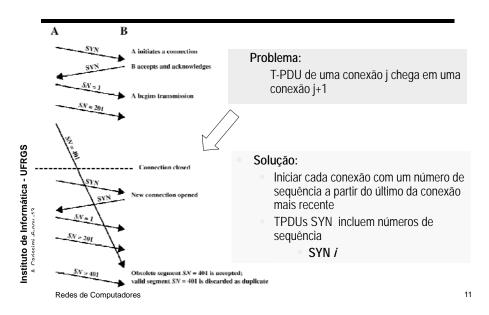


Conexão na presença de erros: problemas

- QUESTÃO: como se define o número de sequência inicial?
 - A partir de um valor fixo predefinido (e.g. SN=1)
 - Negociando um valor para o SN inicial da conexão
- Problemas:
 - Estabelecimento da conexão: perda ou atraso de T-PDUs SYN
 - Transferência de dados:
 - T-PDUs de dados de conexões anteriores chegando atrasadas
 - Encerramento da conexão
 - Encerramento prematuro (perda de dados) por atraso na T-PDU de dados

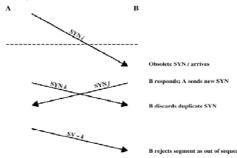
Redes de Computadores 10

Problema: T-PDU de dados de conexões anteriores



Mais problemas: atraso na T-PDU de controle

■ T-PDU que chega atrasado é um T-PDU SYN i



B pensa que está abrindo conexão que espera números de sequência a partir de ie responde a partir de j. A considera que a conexão é com k e j. Ao chegar T-PDU com k, B descarta como erro por não pertencer a conexão negociada!!

Redes de Computadores 12

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

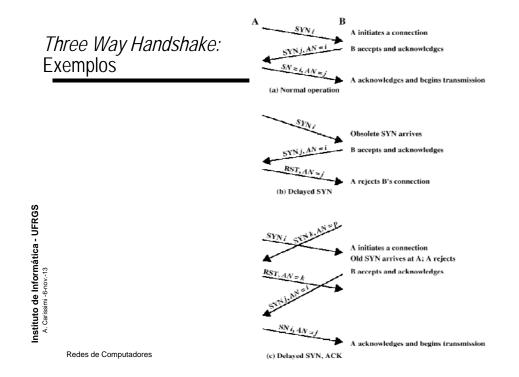
Three-way handshake

- Solução para problema do two-way handshake
 - Formalmente provado que a troca de 3 mensagens é condição necessária e suficiente para assegurar um acordo não ambíguo entre duas partes
 - Mesmo considerando perdas, duplicação e atrasos

Consiste em cada lado confirmar o recebimento da T-PDU de abertura de conexão e seu número de sequência.

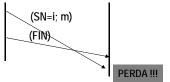
A B envia SYN seq=x recebe SYN envia SYN seq=y, ACK x+1 envia SEQ x+1, ACK y+1 recebe SEQ=x+1, ACK y+1

Redes de Computadores



Problema: encerramento de conexão

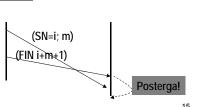
- Baseado em duas T-PDUs FIN (two way handshake)
- Apresenta problemas similares ao estabelecimento da conexão
 - Perdas de T-PDUs e T-PDUs atrasadas



Solução: numerar T-PDUs FIN

Redes de Computadores

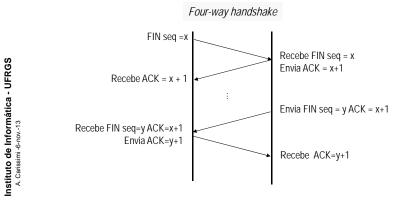
Espera dados chegarem antes de encerrar a conexão.



13

Four way handshake: encerramento de conexão simétrico

 Antes de receber a confirmação do encerramento (T-PDU FIN da outra entidade) ainda recebe T-PDUs de dados



Redes de Computadores 16

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi-6-nov.-13

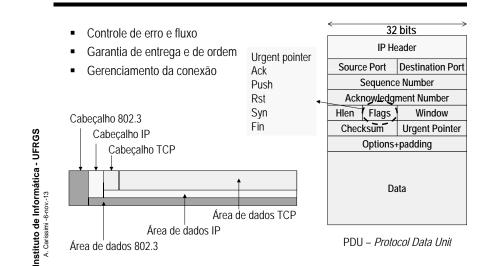
- Protocolo orientado a conexão
- Descrito nas RFCs 793, 1122, 1323, 2018 e 2581
- PDU do TCP é denominada de segmento
 - Mensagens geradas por processos s\u00e3o fragmentadas em segmentos TCP
- Abordagem baseada em fluxo de dados (data stream)
 - Trata os dados como uma cadeia continua de bytes
 - Decide como agrupar os bytes em segmentos
- Fornece comunicação confiável ponto a ponto entre dois processos
 - Cada conexão TCP envolve exatamente duas extremidades
 - Envio pode ocorrer entre uma ou outra direção de uma mesma conexão TCP

Redes de Computadores 17

Os campos mais simples: hlen, flags...

- Hlen
 - Fornece o tamanho do cabeçalho TCP em múltiplos de 4 bytes (palavra)
 - Tipicamente assume o valor 5 (20 bytes), exceto quando há options
- Flags
 - Indica o propósito e o tipo do segmento
 - URG: segmento transporta dados urgentes
 - ACK: segmento transporta uma confirmação positiva
 - PSH: mecanismo *push* foi adotado no envio do segmento
 - RST: a conexão deve ser imediatamente abortada (reset)
 - SYN: segmento transporta requisição de abertura de conexão
 - FIN: segmento transporta requisição de encerramento da conexão

Segmento TCP (relembrando...)



Redes de Computadores 18

...checksum, options e padding

Checksum

- Verificação da integridade dos dados (complemento de 1 em 16 bits)
- Calculado sobre um pseudo-cabeçalho (IP destino, IP fonte, campo protocolo, tamanho da T-PDU e a constante zero), o cabeçalho TCP e os dados

Options

- Lista variável de informações e parâmetros para o TCP
- Usado principalmente para definir o tamanho máximo de um segmento (MSS)

Padding

 Usado para "arrendondar" o número de bytes do cabeçalho para este ter sempre um número inteiro de palavras de 32 bits.

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

Redes de Computadores 19 Redes de Computadores 20

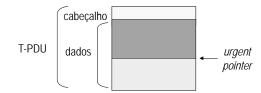
Conexão TCP

SYN Estabelecimento OBS: no desenho, foram omitidos os número SYN/ACK de seguência ACK Campos sequence number, DATA Trasnferência acknowledgement number, window DATA/ACL e *urgent pointer* são usados nos mecanismos de controle de erro e de fluxo (ordenamento). FIN Encerramento ACK Possível fazer FIN+ACK (piggybacking) ACK

21 Redes de Computadores

Transferência de dados: *urgent data*

- Flag URG indica a presença de dados "urgentes" no segmento
 - Usuário (processo) destino decide o que fazer
 - O campo *urgent pointer* sinaliza a posição em que termina os dados urgentes



- Possibilidade raramente usada no TCP
 - Necessário que o processo destino priorize os dados (não seria responsabilidade da aplicação?)

Campo window

- Define, no estabelecimento da conexão, a capacidade do buffer de recepção (tamanho da janela, i.e., quantidade de créditos)
- Controle de fluxo faz o TCP ajustar as janelas de transmissão e recepção
 - Janela de recepção
 - "fecha" a medida que bytes são recebidos e "abre" quando os dados são lidos pela aplicação (modelo PULL)
 - Janela de transmissão
 - "abre" de acordo com as confirmações do receptor
- O tamanho da janela pode ser renegociado durante a fase de transferência de dados

22 Redes de Computadores

Transferência de dados: mecanismo data stream push (bit PSH)

- Buffer de transmissão do TCP tenta otimizar uso da rede
 - Objetivo é diminuir a quantidade de segmentos na rede, bufferizando os dados e enviando quando eles atinjam uma determinada quantidade
 - Problema: prejudicar tempo de resposta da aplicação (ex. telnet)
- Bit PSH
 - Processo origem pode solicitar a transmissão de dados até esse momento
 - Força a geração de um segmento com os dados disponíveis
 - Indica que a entidade de transporte deve repassar imediatamente o segmento para o processo destino

24

• Encaminha todos os bytes que estão no buffer e não apenas os do segmento identificado com o PSH

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

Redes de Computadores

Redes de Computadores

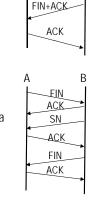
Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

23

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi-6-nov.-13

Encerramento de conexões TCP

- Encerramento completo
 - Estratégia three-way handshake
 - Sequência FIN; FIN+ACK; FIN
- Semifechamento
 - Estratégia four-way handshake
 - Sequência FIN; ACK; FIN; ACK
 - A entidade que iniciou o encerramento, fecha a conexão para o envio de novos dados, mas aceita dados que porventura ainda estejam em trânsito



B

FIN

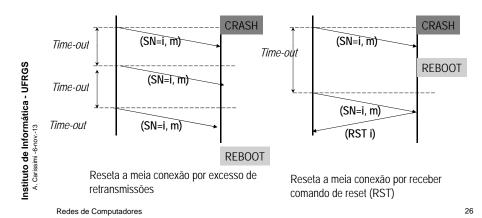
Redes de Computadores

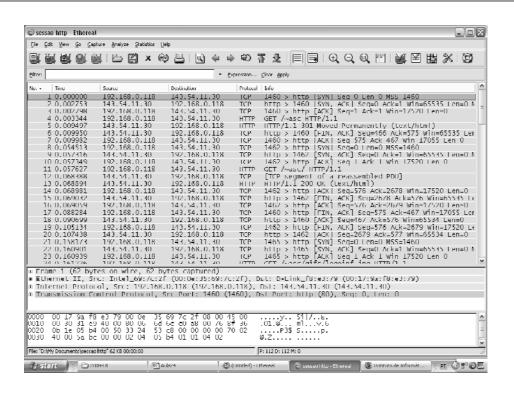
Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov-13

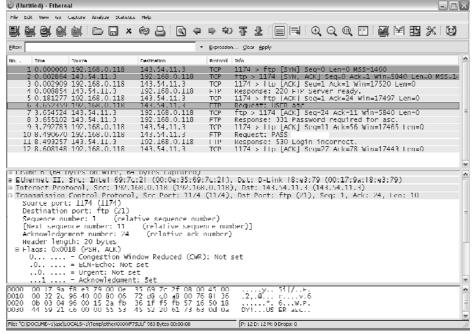
25

Recuperação de falhas (crash recovery)

 Em caso de falhas as informações de estado de uma conexão são perdidas por um lado, o outro mantém meia-conexão



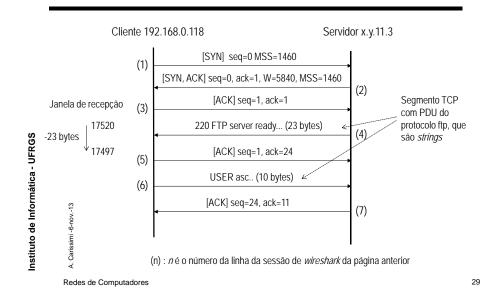




Redes de Computadores

.

Análise da sessão ftp



Leituras complementares

- Stallings, W. <u>Data and Computer Communications</u> (6th edition), Prentice Hall 1999.
 - Capítulo 17, seção 17.2
- Tanenbaum, A. Redes de Computadores (4ª edição), Campus, 2000.
 - Capítulo 6, seções 6.1., 6.2, 6.4 e 6.5 (até 6.5.8)
- Carissimi, A.; Rochol, J; Granville, L.Z; <u>Redes de Computadores</u>.
 Série Livros Didáticos. Bookman 2009.
 - Capítulo 6, seções 6.2, 6.3, 6.4, 6.5 e 6.6

Instituto de Informática - UFRGS A. Carissimi -6-nov.-13

Redes de Computadores 30