Capítulo 1:

Conceitos iniciais

Sistemas Finais: Dispositivos onde a aplicação é executada

Enlaces de comunicação: Comutadores (switches):

Taxa de transmissão: Quantidade de bit por unidade de tempo que um pacote é enviado da origem ao destino

Rota: Sequência de enlaces de comunicação e comutadores de pacotes que um pacote percorre desde o sistema final transmissor até o sistema final receptor.

ISP's (Internet Service Provider): Uma rede de comutadores de pacotes e enlaces de comunicação. Todas as ISP's precisam estar conectadas direta ou indiretamente para que haja conexão de todos os sistemas finais conectados à diferentes ISP's.

API (Application Program Interface): Especificação de como o programa em um sistema final solicia à estrutura da internet que envie dados a um programa de destino específico, executado em outro sistema final. Conjunto de regras que o software emissor deve cumprir para que a internet seja capaz de enviar os dados ao programa destino.

Protocolo: Definição de um formato e ordem de mensagens trocadas entre duas ou mais entidades comunicantes, bem como as ações realizadas na transmissão e/ou recebimento de uma mensagem ou outro evento.

Redes de acesso

Redes de acesso: Rede física que conecta um sistema final ao primeiro roteador (conhecido como roteador de borda) de um caminho partindo de um sistema final a outro qualquer.

| Nome | Tipo de acesso | Fornecida por | Estrutura | Taxa de transmissão | Característica notável |
|--|----------------|-------------------------|--|--|--|
| DSL (Linha digital de Assinante) | Doméstico | Operadora telefônica | Utiliza linha telefônica existente. Se conectam às CT, onde o sinal analógico é convertido para digital | até 24 MBits/s downstream até 2,5 MBits/s upstream | Distâncias curtas entre a casa e a CT |
| Internet à Cabo | Doméstico | Operadora de televisão | Utiliza infraestrutura de TV existente. Se conectam por cabo coaxial à nós de fibra ótica, ligados por fibra ótica à terminais de distribuição. Uso de fibra e coaxial (HFC) | até 42,8 MBits/s downstream até 30,7 Mbits/s upstream | Utiliza um meio de transmissão compartilhado . A taxa de envio e recebimento de pacotes de cada cliente é afetada pela atividade dos cliente |

| FTTH (Fiber to the Home) | Doméstico | Fibra ótica diretamente até a residência. Fibra direta (diretamente da CT até a casa) ou compartilhada (uma fibra para várias residências). | pode fornecer taxas de Gbits/s | Passive Optic Network (PON) e Active Optic Network (AON) |
|--------------------------|----------------------------------|--|--|--|
| Ethernet | Empresa (e doméstico) | Par de fios de cobre trançado para conexão a um comutador ethernet. Comutador ethernet, ou uma rede de comutadores, é conectado à internet maior. | usuários com acesso normalmente de 100Mbits/s servidores com acesso de 1 Gbit/s até 10 Gbit/s | Principal rede usadas em Local Areas Networks (LAN's) em redes universitáriass , corporativas e domésticas |
| Wi-fi | Empresa (e doméstico) | Usuários transmitem/re cebem pacotes para/de um ponto de acesso remoto, que por sua vez se conecta à internet com fio | | O usuário deve estar no espaço proximo de alguns metros do ponto de acesso. |
| 3G | Sem fio em longa distância | Utilizam a infraestrutura sem fios usada para telefonia celular para enviar/receber pacotes por uma estação-base controlada pela operadora da rede celular. | | O usuário pode estar a quilômetros de distância da estação-base |

Redes de acesso

Meios Físicos: Espaço material onde ocorre a propagação de bits.

Meios guiados: Meios físicos em que as ondas são dirigidas ao longo de um meio sólido como fibra

ótica, par de fios trançado ou cabo coaxial.

Meios não guiados: Meios físicos em que as ondas se propagam na atmosfera e no espaço como o uso de uma LAN sem fío, 3g, ou canal digital de satélite.

| Nome | Característica 1 | Característica 2 | Taxa de transmissão | Usabilidade |
|----------------------------------|---|---|---|---|
| Par de fios de cobre trançado | Reduz interferência elétrica de pares semelhantes que estejam próximos | Um único enlace de comunicação | taxas de 10 Mbits/s a 10 Gbits/s. Dependem da bitola do fio e distância entre transmissor e receptor | Muito usado em acesso residencial |
| Cabo coaxial | Isolante e com blindagens especiais, alcança altas taxas de transmissão | Meio compartilhado guiado, onde vários sistemas finais podem ser conectados diretamente ao cabo | taxas de dezenas de Mbits/s | Usado em acesso residencial |
| Fibra ótica | Meio delgado e flexível que conduz pulsos de luz, cada um representando um bit | Suporta altíssimas taxas de transmissão. Imunes à interferência eletromagnética e baixíssima atenuação de sinal para longas distâncias | taxas de centenas de Gbits/s | Meio preferido para transmissão guiada de grande alcance, como cabos submarinos |
| Canais de rádio terrestres | Carregam sinais dentro do espectro eletromagnético | Não requerem cabos físicos, atravessam parede e transmitem sinal a grandes distâncias | depende do porte | desde redes locais a grandes distâncias |
| Canais de rádio por satélite | Um satélite de comunicação liga dois ou mais transmissores-rec eptores de | Uso de satélites geoestacionários ou satélites de órbita baixa (LEO) | centenas de MBits/s | |

| outra. |
|--------|
|--------|

Núcleo da rede:

Pacotes: Fragmento de uma mensagem a ser enviada de um sistema final remetente a um sistema final destinatário.

Tempo para transmissão de um pacote: Se um pacote de L bits é enviado por um enlace a uma taxa de transmissão de R bits por segundo, então o pacote é transmitido em L/R segundos.

Transmissão armazena-e-reenvia: O comutador de pacotes deve receber o pacote inteiro antes de transmitir o primeiro bit para o enlace de saída.

Buffer de saída: Estrutura de um comutador de pacotes que armazena pacotes a serem enviados pelo roteador para um enlace de saída.

Atraso de fila: Quando comutador de pacotes está ocupado transmitindo um pacote mas um novo pacote que chega, ele é alocado em uma filla no buffer de saída. O tempo de espera no buffer é o atraso de fila.

Perda de pacote: Como o espaço no buffer é finito, um pacote que está chegando pode encontrá-lo lotado e ser descartado pelo comutador. Do ponto de vista de um sistema final, a perda de pacote é vista como um pacote que foi transmitido para o núcleo da rede mas não chegou ao destino.

Tabela de encaminhamento: Tabela contida nos roteadores que mapeia endereços de destino (aka IP) para um dado enlace de saída do roteador.

Comutação de circuitos: Os recursos necessários ao longo de um caminho (buffers, taxa de transmissão de enlaces) para oferecer a comunicação entre sistemas finais são reservados pelo período da sessão entre os hosts. É utilizado para esse fim a multiplexação por divisão de frequência (FDM) e a multiplexação por divisão de tempo (TDM).

Comutação de pacotes: Os recursos necessários para a comunicação entre dois sistemas finais não são reservados, as mensagens utilizam os recursos por demanda e podem ter que esperar para conseguir acesso a um enlace de comunicação. É utilizado o princípio da multiplexação estatística.

FDM (Multiplexação por divisão de frequência): O espectro de frequência de um enlace é compartilhado e as conexões são estabelecidas através desse enlace. O enlace reserva uma banda de frequência para cada conexão.

TDM (Multiplexação por divisão de tempo): O tempo de uso dos recursos de um enlace é dividido em quadros de duração fixa, onde cada quadro é dividido em um número fixo de compartimentos (slots). Cada slot é reservado para uso exclusivo de uma conexão e um dos compartimentos de tempo fica disponível para transmitir dados dela.

ISP global: Rede de roteadores e enlaces de comunicação que se espalham pleno planeta e se conectam a ISP's de acesso (abaixo na hierarquia).

ISP de nível 1: ISP onde ISP's regionais se conectam.

ISP regional: ISP onde diversas ISP's de acesso de uma região se conectam.

ISP de acesso: ISP de nível inferior, de menor escala na hierarquia.

PoP's (Pontos de presença): Um grupo de um ou mais roteadores na rede do provedor onde ISPs clientes podem se conectar a um ISP provedor. Presentes em todos os níveis de hierarquia de ISP, exceto na de acesso.

Multi-home: Conexão de um ISP (exceto de acesso) a dois ou mais ISP's provedores quaisquer.

Emparelhamento: Conexão direta entre ISP's de uma mesma hierarquia de modo que o tráfego entre elas passe por uma conexão direta, evitando intermediários.

IXP (Internet exchange point): Ponto de encontro onde vários ISP's podem se emparelhar. Redes de provedor de conteúdo: Rede própria de um provedor de conteúdo, se conectando diretamente a ISP's de níveis 1, IXP, regional e de acesso, reduzindo seus pagamentos à ISP's da camada mais alta e tendo maior controle sobre como seus serviços são entregues aos usuários finais.

Atraso, perda e vazão em redes de comutação de pacotes:

Atraso de processamento nodal: Tempo exigido para examinar o cabeçalho do pacote e determinar para onde direcioná-lo e verificar os erros em bits existentes no pacote. Da ordem de microssegundos. Atraso de fila: Tempo de espera de um pacote para ser transmitido em um enlace. Depende da quantidade de pacotes que chegaram antes e estão aguardando na fila. Da ordem de micro a milissegundos.

Atraso de transmissão: Tempo necessário para transmitir todos os bits do pacote para o enlace. Dada pela relação entre tamanho L de bits de um pacote e a taxa de transmissão do roteador bits/s, L/R segundos. Da ordem de micro a milissegundos.

Atraso de propagação: Tempo necessário para um bit propagar pelo enlace de um roteador A a um roteador B. Em função da velocidade de propagação do enlace, na faixa de 2.10^8 m/s a 3.10^8 m/s, que depende do meio físico (fibra ótica, par de fíos de cobre trançado, etc). Dada pela relação entre a distância total do enlace d e a velocidade de propagação do enlace d.

Atraso nodal total: Resultado da soma de todos os atrasos anteriores. Referente à análise em um roteador.

Intensidade de tráfego: Razão entre a taxa média a que pacotes chegam à uma fila, quantidade de bits L de um pacote e taxa de transmissão R do roteador, dada por La/R. Se La/R > 1 a velocidade média que os bits chegam à fila excede a que eles são transmitidos para fora da fila. Nesse caso, a fila tende a aumentar sem limite, cujo atraso de fila tenderá ao infinito.

Atraso fim a fim: Resultado pelo atraso de processamento, propagação e transmissão de N-1 roteadores entre a máquina de origem e a de destino. Dado por d=N(dproc+dtrans+dprop). Vazão instantânea: Dada pela taxa (em bits/s) em que um hospedeiro está recebendo um arquivo. Vazão média: Dada pela taxa média (em bits/s) em que um hospedeiro recebe um arquivo com F bits em um intervalo T de tempo, cujo valor é F/T bits/s.

Vazão servidor-cliente: Taxa em que um cliente recebe dados (em bits) de um servidor. Depende dos valores das taxas de transmissões R dos enlaces entre os dois. Se há apenas dois enlaces com taxas Rc e Rs, enlace do cliente e do servidor, a vazão é dada por $min\{Rc, Rs\}$.

Enlace de gargalo: Referente ao processo de análise da menor taxa de transmissão para a vazão servidor-cliente, como visto acima.

Camadas de protocolo e seus modelos de serviço:

Camadas de protocolo: Estrutura de design de redes que organiza diferentes protocolos em estruturas modulares em camadas que executam processos e oferecem serviços às camadas superiores da estrutura. Cada protocolo pertence a uma camada. Uma camada de protocolo pode ser executada em software, hardware ou uma combinação dos dois.

Pilha de protocolos: Organização de vários protocolos de várias camadas. Formada por camadas *física, de enlace, de rede, de transporte* e *de aplicação*.

Aplicação
Transporte
Rede
Enlace
Físico

Pilha de protocolos
 da Internet de
 cinco camadas

Camada de aplicação: Onde residem as aplicações de rede e seus protocolos. Inclui os protocolos *HTTP*, *FTP*, *SMT*, *P2P* e *DNS*. Pacote denominado *mensagem*.

Camada de transporte: Carrega mensagens da camada de aplicação entre os lados cliente e servidor de uma aplicação. Inclui os protocolos *TCP* (orientado a conexão, entrega garantida de mensagens, controle de fluxo, conrole de congestionamento) e *UDP* (não orientado a conexão, econômico e sem controle de fluxo e congestionamento). Pacote denominado *segmento*.

Camada de rede: Responsável pela movimentação, de um host a outro, de pacotes da camada de rede. O protocolo da camada de transporte em um host de origem passa um *segmento* da camada de transporte e um endereço de destino à camada de rede. A camada de rede então provê o serviço de entrega do *segmento* à camada de transporte no host destino. Inclui o protocolo *IP*. Pacote denominado *datagrama*.

Camada de enlace: Roteia um *datagrama* por meio de uma série de roteadores entre a origem e destino. Em cada nó, a camada de rede passa o *datagrama* para a de enlace, que o entraga, ao longo da rota, ao nó seguinte, no qual o *datagrama* é passado na camada de enlace para a de rede. Inclui os protocolos *Ethernet, Wi-Fi* e *DOCSIS*. Pacote denominado *quadro*.

Camada física: Movimenta os bits individualmente que estão dentro de um *quadro* de um nó ao nó seguinte. Inclui os protocolos *par de fibra trançado, cabo coaxial, fibta ótica,* etc. Em cad caso, o bit é transmitido pelo enlace de forma diferente.

Encapsulamento: Processo de adição de informações (cabeçalho) de um pacote de uma camada em uma camada inferior, que será usada para a execução do serviço prestado pela camada. Uma *mensagem* quando transmitida da camada de aplicação para transporte recebe um header e se transforma em um *segmento*. Esse processo ocorre em todas as camadas, atravessando a rede de roteadores onde em cada nó de uma respectiva camada o pacote será desencapsulado e o header referente à camada que o recebe será lido.

.Comutadores da camada de enlace são utilizados em redes de acesso, enquanto os roteadores são utilizados principalmente no núcleo da rede.

Capítulo 2: