

Redes de Computadores

Assuntos: Redes de computadores e redes TCP/IP: camadas, protocolos, empacotamento/desempacotamento, comunicação lógica e física

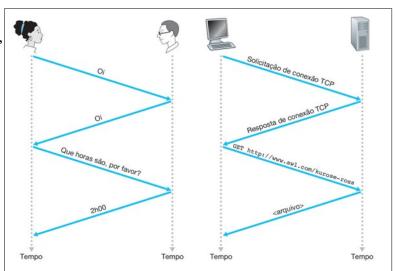
Professor: Gerson L Camillo Revisão: maio 2022

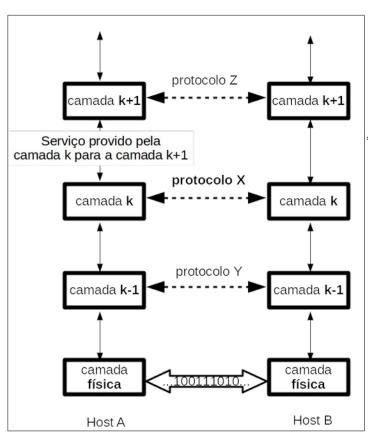
Redes de computadores: dispositivos e equipamentos (computadores, servidores, celulares, dispositivos sensores, *switches*, roteadores, impressoras, etc) que estão interconectados e que trocam informações usando protocolos.

Coleção de computadores autônomos interconectados.

PROTOCOLO: <u>formato</u> e <u>ordem</u> de mensagens, além das <u>ações</u> tomadas na transmissão e/ou recepção das mensagens ou devido por qualquer outro evento (KUROSE; ROSS, 2017).

Define o <u>acordo entre as partes e a sintaxe e semântica da comunicação</u>.





CAMADAS DE REDE

PROTOCOLOS

A camada k num host A "conversa" (comunicação) com a respectiva camada (nível) no host B.

<u>Hosts</u>: podem ser computadores ou quaisquer outros dispositivos em rede.

- Cada camada usa um protocolo específico.
- Cada instância do protocolo conversa virtualmente com o seu par (isto é, a camada k do *host* A com a camada k do *host* B). Pares de *hosts* compreendem as mensagens relacionadas ao protocolo da camada.
- A troca de dados ocorre entre duas camadas adjacentes no mesmo *host* (camada k envia e recebe dados da camada k-1 e da k+1).
- Serviços da camada mais baixa são acessados por uma interface.
- Na camada mais baixa, as mensagens são enviadas através de um meio físico.



Modelo de referência OSI (Open Systems Interconnection) (da ISO – International Standards Organization)	Modelo de referência TCP/IP
Estabeleceu três conceitos fundamentais: serviços, interfaces e protocolos. Cada camada fornece serviço para a camada superior. Serviços: o que a camada faz (serviços relacionados às interfaces). Interface: como os processos acima dela podem acessar os serviços.	Não é um modelo, mas um conjunto de protocolos de amplo uso geral.
Semântica de acesso: como a camada superior acessa a interface e não os estados internos da camada (paradigma OO). Protocolos : em termos de redes, trata de serviço de comunicação. Pacotes	Definido pela primeira vez em 1974.
de dados enviados entre entidades pares de máquinas diferentes. O modelo não definiu protocolos os protocolos específicos de cada camada, apenas tratou dos conceitos fundamentais de cada uma.	Os protocolos foram criados antes da definição do modelo respectivo.

Modelo de Referência OSI: padronização internacional de protocolos de rede, em 1983. Revisão em 1995. Modelo de sete camadas. Princípios para criação das camadas:

- Uma camada deve ser criada onde houver necessidade de um grau de abstração adicional.
- Cada camada deve executar uma função bem definida.
- A função de cada camada deve ser escolhida tendo em vista a definição de protocolos padronizados internacionalmente.
- Os limites de camadas devem ser escolhidos para minimizar o fluxo de informações pelas interfaces.
- O número de camadas deve ser grande o bastante para que funções distintas não precisem ser desnecessariamente colocadas na mesma camada e pequeno o suficiente para que a arquitetura não se torne difícil de controlar.

Camada física: trata da transmissão de bits brutos por uma canal de comunicação. Questões relacionadas às interfaces mecânicas, elétricas e de sincronização.

Camada de enlace: transformar um canal de transmissão bruto em uma linha que pareça livre de erros de transmissão não detectados para a camada de rede. Dados em forma de quadros (frames). Controle de acesso ao meio e controle de fluxo.

Camada de rede: determina como os pacotes de dados são <u>roteados</u> do *host* origem até *host* destino. Questões de endereçamento. Suporte ao controle de congestionamento e à qualidade de serviço.

Camada de transporte: aceitar dados da camada acima dela, dividi-los em unidades menores, caso necessário, e repassar essas unidades à camada de rede. É uma camada para comunicação fim a fim, entre aplicações. Questões de eficiência e isolamento das questões de *hardware* subjacente. Tipos de serviço, determinados durante o estabelecimento da conexão: <u>confiável</u> (com conexão) e <u>não confiável</u> (sem conexão).

Camada de sessão: permite que usuários de diferentes máquinas estabeleçam sessões entre eles. Serviços: controle de diálogo, gerenciamento de *token*, sincronização (verificação do andamento da conexão de forma a permitir reiniciar após uma falha).

Camada de apresentação: as camadas anteriores (mais abaixo na hierarquia) tratam principalmente da movimentação de dados, enquanto a camada de representação está relacionada com a sintaxe e semântica das informações transmitidas. As estruturas de dados precisam ser definidas junto com uma codificação padrão para permitir troca de informações entre diferentes tipos de sistemas.

Camada de aplicação: são protocolos que são implementados por aplicações que oferecem serviços aos usuários ou a outras máquinas.

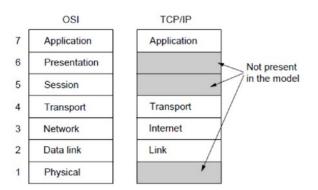
Os protocolos para as camadas podem ser especificados por diversos organismos (IETF, IEEE, ITU, etc). Os dois modelos (OSI e TCP/IP) se baseiam ambos em pilhas de protocolos (TANENBAUM, 2003).

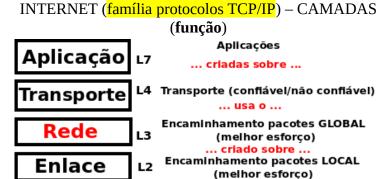


Modelo de referência OSI (RM-OSI)	Principais funções das camadas	Modelo TCP/IP (quais camadas da pilha e alguns protocolos que tratam os serviços/funções das respectivas camadas do modelo RM-OSI)
Aplicação	receber/enviar dados	Aplicação (HTTP, DNS, SMTP, etc)
Apresentação	formatação, compactação, criptografia	
Sessão	controle do diálogo	
Transporte	multiplexação/demultiplexação segmentação/reagrupamento de dados detecção e correção de erro controle de fluxo e de congestionamento	Transporte (TCP e UDP)
Rede	roteamento e encaminhamento endereço (global) fragmentação	IPv4 e IPv6
Enlace de dados	comunicação com camadas superiores (LLC – Logical Link Control) controle de acesso ao meio (MAC) enquadramento (frames) endereçamento físico (endereço local) detecção e correção de erros controle de fluxo	Acesso à rede
Física	meios físicos sinais conectores	



Correspondência entre CAMADAS OSI e TCP/IP



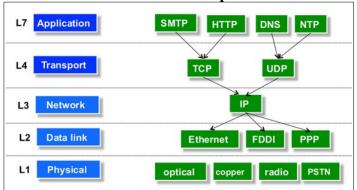


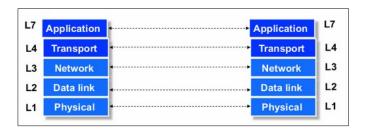
L1

... para a ...

Transferência física dos bits

Internet – TCP/IP – Família de protocolos





Protocolos de camada de <u>aplicação</u>: HTTP (Web), HTTPS (Web com navegação protegida por criptografia), SMTP (email), DNS (para resolver um nome em um endereço IP), NTP (para definir a hora correta para dispositivos conectados à Internet: pode ser roteador, computador, celular, etc), XMPP (*ExtensibleMessaging and Presence Protocol*) (protocolo usado pelo WhatsApp). Há vários outros para diferentes tipos de serviços.

Físico

No sítio da Wikipedia (https://pt.wikipedia.org/wiki/TCP/IP) há uma lista resumida da pilha de protocolos da família TCP/IP.



REDES – o que é implementado e onde

Os bits chegam pelo meio físico (cabo ou sem fio) e chegam à aplicação. Mas para isso, passam por diversas camadas de rede. Cada protocolo de camada é implementado por uma entidade diferente. Nos sistemas finais (computadores), todas as camadas devem ser implementadas.

- Bits chegam e são enviados pelo fio do par trançado: CAMADA FÍSICA (L1)
- Frames devem ser recebidos e enviados através de ligações lógicas entre sistemas dentro de uma rede local: CAMADA DE ENLACE (L2).
- Pacotes de dados precisam ser enviados/recebidos entre redes para possibilitar comunicação global.

Um navegador Web [camada de <u>aplicação</u>] gera dados de requisição de página web [usando protocolo HTTP] que precisam ser empacotados em um segmento de <u>transporte</u> (TCP). O transporte é responsável por entregar os dados do HTTP para o servidor web localizado em uma outra rede, que pode estar em outro continente.

Mas o TCP não entende nada de rede, só sabe [pelo número de porta] que deve entregar para o servidor web no destino. Para chegar ao destino, os dados do segmento TCP precisam ser empacotados num protocolo da camada de rede [IP: pode ser o IPv4 ou IPv6]. Por quê isso?

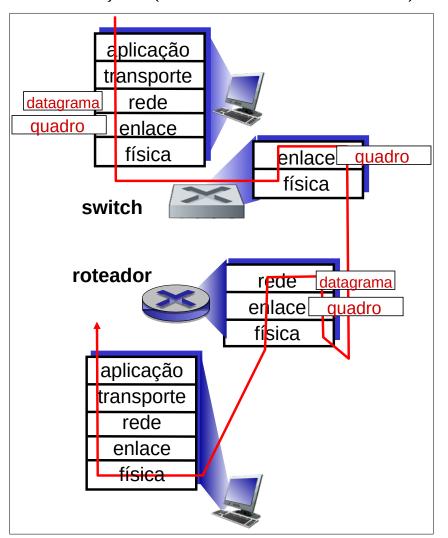
O protocolo IP gera um datagrama que contém endereços IP (IPv4 de 32 bits ou IPv6 de 128 bits) do

destino (e também de origem, pois o servidor web precisa devolver o resultado). Os roteadores entendem o endereço IP e conseguem encontrar o caminho até o destino. Mas como o datagrama chega ao roteador, já que o computador está conectado num switch?

A <u>camada de rede</u> então precisa da ajuda de uma camada mais baixa, que é a camada de enlace.

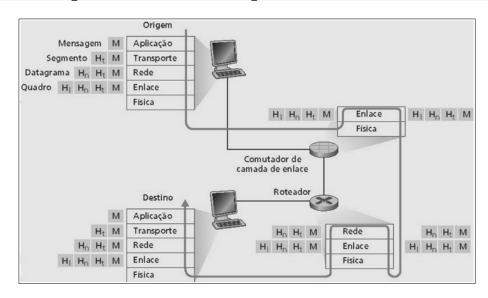
Na <u>camada de enlace</u> está o protocolo Ethernet que trabalha com quadros. Então, o datagrama é empacotado num quadro para então ser transmitido pela <u>camada física</u>. Como o quadro vai encontrar a porta do roteador?

Pelos endereços MAC [endereços de 48 bits] contidos no quadro, tanto de destino quanto de origem. O switch conhece todas as interfaces dos computadores e roteados conectados e pode encaminhar para o destino, apenas olhando o MAC de destino.





Empacotamento/desempacotamento em redes



Os protocolos determinam a sintaxe da comunicação, que é constituída do formato das mensagens:

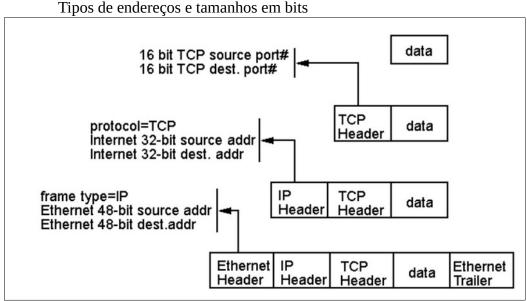
- Cabeçalho (header): contém instruções em como processar a carga dos dados (payload)
- Elementos importantes dos cabeçalhos das camadas de enlace, rede e de transporte são os <mark>endereços de origem e de destinatário</mark>.

Na figura a seguir está a representação de como ocorre o empacotamento de dados das camadas superiores nas camadas de rede logo abaixo delas. O cabeçalho contém informações importantes, mas do nosso interesse são os endereços de origem e destino.

TCP (ou UDP)

Portas: número de tamanho de 16 bits que indica a aplicação (por exemplo, a porta 80 quer dizer que o segmento será entregue para um servidor web)

IP: Endereços de rede IPv4 (32 bits) ou endereços IPv6 (128 bits) que indicam a interface de destino e a interface de origem (podese dizer computador, mas deve-se lembrar uma



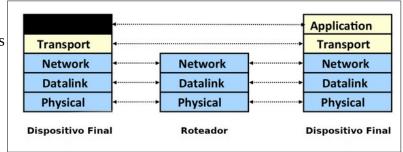
máquina pode conter mais de uma interface: um celular possui uma interface para rede dados móveis e uma para rede sem fio, cada qual terá um endereço IP diferente).

Ethernet: endereços de interface a nível de enlace MAC de tamanho de 48 bits, tanto para origem quanto para destino. Por exemplo, o endereço ec:0e:c4:60:ab:f5 é de uma interface de rede sem fio.

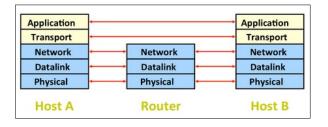


As duas camadas superiores (Transporte e Aplicação) são implementadas somente nos hosts ou sistemas finais (*end system*), geralmente computadores.

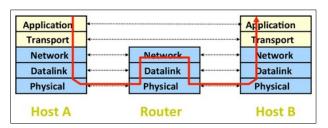
As três camadas mais baixas são implementadas em todos os dispositivos e computadores.



COMUNICAÇÃO LÓGICA

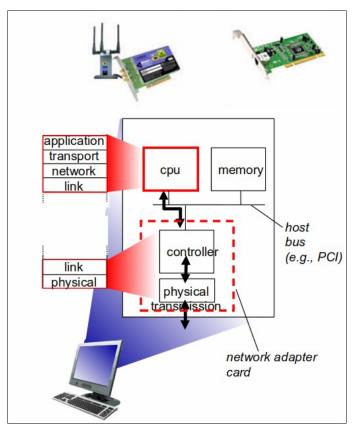


COMUNICAÇÃO FÍSICA





Camada de Enlace: como e onde é implementada

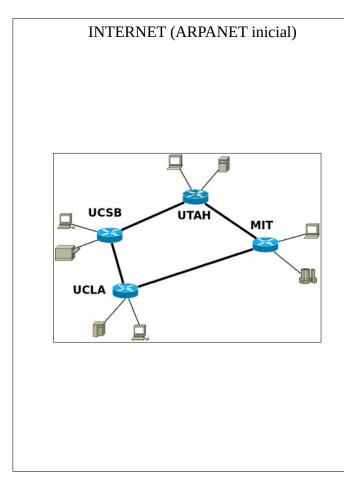


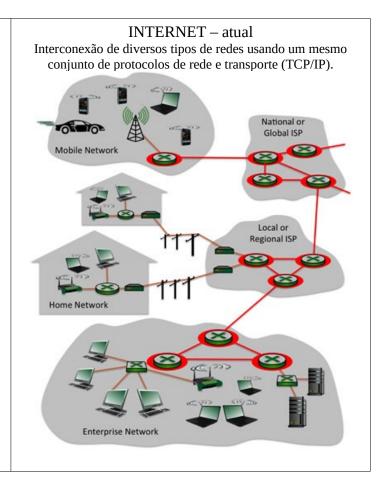
- Em cada host
- Cada enlace é implementada em: um <mark>adaptador</mark> (*Network Interface Card* NIC) ou um chipset na placa mãe. Exemplos: placa Ethernet cabeada, cartão Ethernet 802.11, chipset Ethernet.
 Implementa a camada física e a camada de enlace.
- Ethernet: parte do protocolo é implementada na placa e outra como driver de dispositivo.
- Conjunto: hardware, software e firmware.

8/9



Visão horizontal das redes (interconexão)



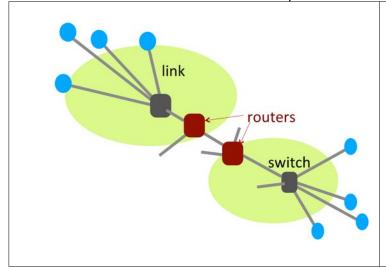


A REDE NO SISTEMA FINAL (COMPUTADOR)

APLICAÇÃO: servidor Web, navegador, e-mail, game

TRANSPORTE E CAMADA DE REDE: implementada geralmente pelo Sistema Operacional

ENLACE E CAMADA FÍSICA: hardware/firmware/drivers



Esquema de duas redes locais interconectadas por dois roteadores. Os dispositivos finais (computadores) conectamse entre si pelo switch.

SWITCHES: implementam a camada física e a camada de enlace (L1, L2). Não participam da entrega de pacotes global, apenas localmente na rede.

ROTEADORES: implementam as camadas física, de enlace e de rede (L1, L2, L3). Realizam a entrega e o encaminhamento de pacotes na Internet.