



Software em redes

- No projeto das primeiras redes de computadores, o hardware foi a principal preocupação e o software ficou em segundo plano
- Essa estratégia foi deixada para trás
- Atualmente, o software de rede é altamente estruturado
- Nos próximos slides, examinaremos com alguns detalhes a técnica de estruturação do software



- Para reduzir a complexidade de seu projeto, a maioria das redes é organizada como uma pilha de camadas (ou níveis), colocadas umas sobre as outras
- O número, o nome, o conteúdo e a função de cada camada diferem de uma rede para outra
- No entanto, em todas as redes o objetivo de cada camada é oferecer determinados serviços às camadas superiores, isolando essas camadas dos detalhes de implementação real desses recursos
- Em certo sentido, cada camada é uma espécie de máquina virtual, oferecendo determinados serviços à camada situada acima dela

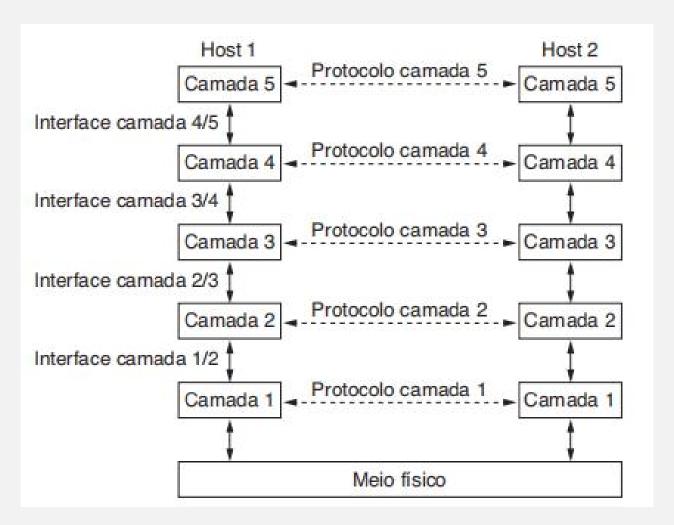


- Na realidade, esse conceito é familiar e utilizado em toda a ciência da computação, na qual é conhecido por nomes diferentes, como ocultação de informações, tipos de dados abstratos, encapsulamento de dados e programação orientada a objetos
- A ideia fundamental é que um determinado item de software (ou hardware) forneça um serviço a seus usuários, mas mantenha ocultos os detalhes de seu estado interno e de seus algoritmos
- Quando a camada *n* de uma máquina se comunica com a camada *n* de outra máquina, coletivamente, as regras e convenções usadas nesse diálogo são conhecidas como o protocolo da camada n
- Basicamente, um **protocolo** é um acordo entre as partes que se comunicam, estabelecendo como se dará a comunicação



- Como analogia, quando uma mulher é apresentada a um homem, ela pode estender a mão para ele que, por sua vez, pode apertá-la ou beijá-la, dependendo, por exemplo, do fato de ela ser uma advogada norte-americana que esteja participando de uma reunião de negócios ou uma princesa europeia presente em um baile de gala
- A violação do protocolo dificultará a comunicação, se não torná-la completamente impossível
- A figura a seguir, ilustra uma rede de cinco camadas. As entidades que ocupam as camadas correspondentes em diferentes máquinas são chamadas pares (ou *peers*)
- Os pares podem ser processos de software, dispositivos de hardware, ou mesmo seres humanos
- Em outras palavras, são os pares que se comunicam utilizando o protocolo







- Na realidade, os dados não são transferidos diretamente da camada n de uma máquina para a camada n em outra máquina
- Em vez disso, cada camada transfere os dados e as informações de controle para a camada imediatamente abaixo dela, até a camada mais baixa ser alcançada
- Abaixo da camada 1 encontra-se o meio físico por meio do qual se dá a comunicação propriamente dita
- Na figura anterior, a comunicação virtual é mostrada por linhas pontilhadas e a comunicação física, por linhas contínuas

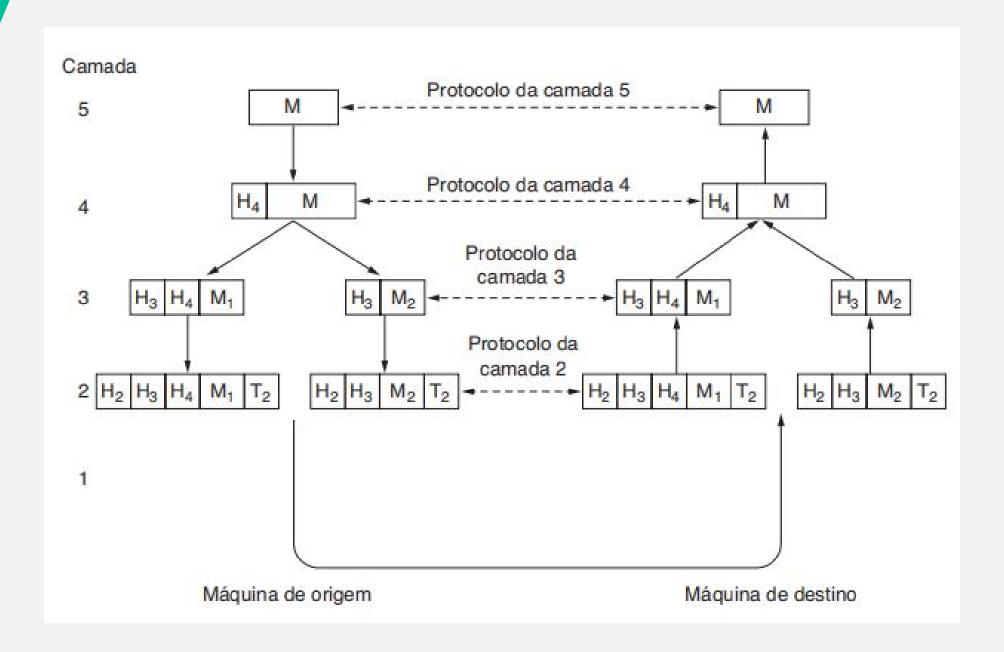


- Entre cada par de camadas adjacentes existe uma interface
- Esta define as operações e os serviços que a camada inferior tem a oferecer à camada que se encontra acima dela
- Isso exige que cada camada execute um conjunto específico de funções bem definidas
- Um conjunto de camadas e protocolos é chamado arquitetura de rede
- A especificação de uma arquitetura deve conter informações suficientes para permitir que um implementador desenvolva o programa ou construa o hardware de cada camada de forma que ela obedeça corretamente ao protocolo adequado



- Nem os detalhes da implementação nem a especificação das interfaces pertencem à arquitetura, pois tudo fica oculto dentro das máquinas e não é visível do exterior
- Nem sequer é necessário que as interfaces de todas as máquinas de uma rede sejam iguais, desde que cada uma delas possa usar todos os protocolos da maneira correta
- Uma lista de protocolos usados por um determinado sistema, um protocolo por camada, é chamada pilha de protocolos
- Um exemplo mais técnico: como oferecer comunicação à camada superior da rede de cinco camadas é exibido na figura a seguir







- Uma mensagem, M, é produzida por um processo de aplicação que funciona na camada 5 e é entregue à camada 4 para transmissão
- A camada 4 coloca um cabeçalho no início da mensagem para identificá-la e envia o resultado à camada 3
- O cabeçalho inclui informações de controle, como endereços, a fim de permitir que a camada 4 da máquina de destino entregue a mensagem
- Outros exemplos de informação de controle usados em algumas camadas são números de sequência (caso a camada inferior não preserve a ordem da mensagem), tamanhos e tempos



- Em muitas redes, não há limite para o tamanho das mensagens transmitidas no protocolo da camada 4, mas quase sempre há um limite imposto pelo protocolo da camada 3
- Consequentemente, a camada 3 deve dividir as mensagens recebidas em unidades menores, pacotes, anexando um cabeçalho da camada 3 a cada pacote
- Nesse exemplo, M é dividido em duas partes, M₁ e M₂, que serão transmitidas separadamente
- A camada 3 decide as linhas de saída que serão usadas e transmite os pacotes à camada 2
- Esta acrescenta não apenas um cabeçalho a cada fragmento, mas também um final, e fornece a unidade resultante à camada 1 para transmissão física



- Na máquina receptora, a mensagem se move de baixo para cima, de camada a camada, com os cabeçalhos sendo retirados durante o processo
- Nenhum dos cabeçalhos das camadas abaixo de n é repassado à camada n
- Para entender a figura anterior, é importante observar a relação entre a comunicação virtual e a comunicação real, e a diferença entre protocolos e interfaces
- Por exemplo, para os processos pares na camada 4, sua comunicação é 'horizontal', utilizando o protocolo da camada 4
- O procedimento de cada um deles tem um nome semelhante a EnviarParaOutroLado e ReceberDoOutroLado, muito embora esses procedimentos na realidade se comuniquem com camadas inferiores através da interface 3/4, e não com o outro lado



- Confiabilidade é a questão fundamental de projeto de criar uma rede que opere corretamente, embora sendo composta de uma coleção de componentes que não são confiáveis
- Pense nos bits de um pacote trafegando pela rede
- Há uma chance de que alguns desses bits sejam recebidos com problemas (invertidos) em virtude de um ruído elétrico casual, sinais sem fio aleatórios, falhas de hardware, bugs de software e assim por diante
- Como é possível encontrar e consertar esses erros?



- Um mecanismo para localizar erros na informação recebida usa códigos para detecção de erros
- As informações recebidas incorretamente podem, então, ser retransmitidas até que sejam recebidas corretamente
- Códigos mais poderosos permitem a correção de erro, em que a mensagem correta é recuperada a partir de bits possivelmente incorretos, que foram recebidos originalmente
- Esses dois mecanismos funcionam acrescentando informações redundantes
- Eles são usados nas camadas baixas, para proteger os pacotes enviados por enlaces individuais, e nas camadas altas, para verificar se o conteúdo correto foi recebido



- Outra questão de confiabilidade é descobrir um caminho que funcione através de uma rede
- Normalmente, existem vários caminhos entre origem e destino e, em uma rede grande, podem haver alguns enlaces ou roteadores com defeito
- Suponha que a rede esteja parada na Alemanha
- Os pacotes enviados de Londres a Roma pela Alemanha não passarão, mas poderíamos enviar pacotes de Londres para Roma via Paris
- A rede deve tomar essa decisão automaticamente
- Esse tópico é chamado roteamento



- Uma segunda questão de projeto se refere à evolução da rede
- Com o tempo, as redes se tornam maiores e novos projetos aparecem precisando ser conectados à rede existente
- Recentemente, vimos o mecanismo-chave de estrutura usado para dar suporte à mudança, dividindo o problema geral e ocultando detalhes da implementação: as camadas de protocolos
- Mas existem muitas outras estratégias
- Como existem muitos computadores na rede, cada camada precisa de um mecanismo para identificar transmissores e receptores que estão envolvidos em uma determinada mensagem
- Esse mecanismo é conhecido como endereçamento ou nomeação, nas camadas alta e baixa, respectivamente



Modelos de Referência

- Nas aulas a seguir, examinaremos duas importantes arquiteturas de rede: os modelos de referência OSI e TCP/IP
- Embora os protocolos associados ao modelo OSI raramente sejam usados nos dias de hoje, o modelo em si é de fato bastante geral e ainda válido, e as características descritas em cada camada ainda são muito importantes
- O modelo TCP/IP tem características opostas: o modelo propriamente dito não é muito utilizado, mas os protocolos são bastante utilizados. Por essa razão, examinaremos ambos em detalhes
- Além disso, às vezes é possível aprender mais com os erros do que com os acertos



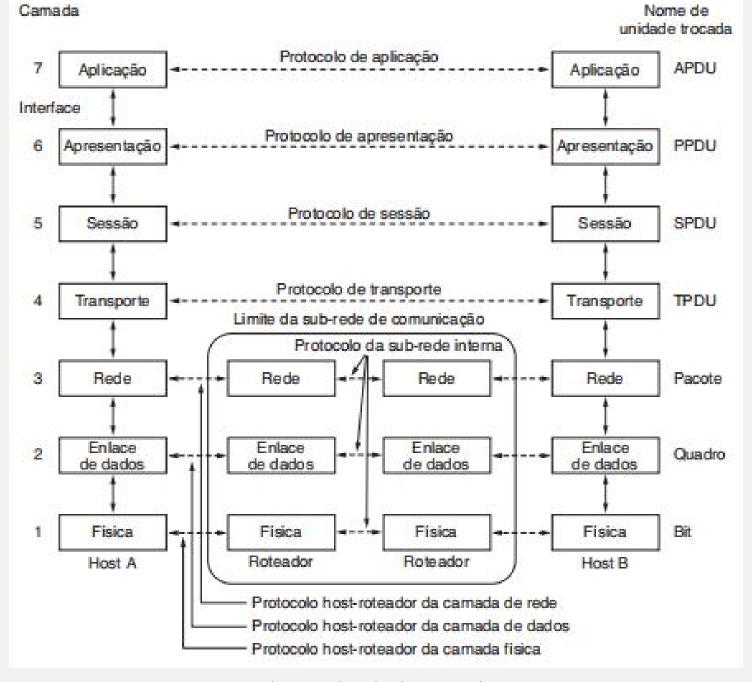






- O modelo OSI (exceto o meio físico) é representado na figura a seguir
- Esse modelo se baseia em uma proposta desenvolvida pela ISO (International Standards Organization) como um primeiro passo em direção à padronização internacional dos protocolos usados nas várias camadas (Day e Zimmermann, 1983)
- Ele foi revisado em 1995 (Day, 1995)
- O modelo se chama Modelo de Referência ISO OSI (Open Systems Interconnection), pois ele trata da interconexão de sistemas abertos ou seja, sistemas abertos à comunicação com outros sistemas
- Para abreviar, é comum muitos autores chamá-lo simplesmente de modelo OSI







- O modelo OSI tem sete camadas
- Veja, um resumo dos princípios aplicados para chegar às sete camadas
- 1. Uma camada deve ser criada onde houver necessidade de outro grau de abstração
- 2. Cada camada deve executar uma função bem definida
- 3. A função de cada camada deve ser escolhida tendo em vista a definição de protocolos padronizados internacionalmente
- 4. Os limites de camadas devem ser escolhidos para minimizar o fluxo de informações pelas interfaces



- 5. 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
- Vale a pena observar que o modelo OSI propriamente dito não é uma arquitetura de rede, pois não especifica os serviços e protocolos exatos que devem ser usados em cada camada
- Ele apenas informa o que cada camada deve fazer
- No entanto, a ISO também produziu padrões para todas as camadas, embora esses padrões não façam parte do próprio modelo de referência
- Cada um foi publicado como um padrão internacional distinto



- O modelo (em parte) é bastante utilizado, embora os protocolos associados há muito tempo tenham sido deixados de lado
- Vamos entender melhor cada camada



Modelo OSI - Camada Física

- A camada física trata da transmissão de bits normais por um canal de comunicação. O projeto da rede deve garantir que, quando um lado enviar um bit 1, o outro lado o receberá como um bit 1, não como um bit 0
- As questões mais comuns aqui são quais os sinais elétricos que devem ser usados para representar um bit 1 e um bit 0, a quantidade de nanossegundos que um bit deve durar, se a transmissão pode ou não ser realizada simultaneamente nos dois sentidos, a forma como a conexão inicial será estabelecida e de que maneira ela será encerrada quando ambos os lados tiverem terminado, e ainda quantos pinos o conector de rede terá e qual será a finalidade de cada pino
- Nessa situação, as questões de projeto lidam em grande parte com interfaces mecânicas, elétricas e de sincronização, e com o meio físico de transmissão que se situa abaixo da camada física



Modelo OSI - Camada de Enlace

- A principal tarefa da camada de enlace de dados é transformar um canal de transmissão normal em uma linha que pareça livre de erros de transmissão
- Para fazer isso, a camada de enlace mascara os erros reais, de modo que a camada de rede não os veja
- Isso é executado fazendo com que o transmissor divida os dados de entrada em quadros de dados (que, em geral, têm algumas centenas ou alguns milhares de bytes) e transmita os quadros sequencialmente
- Se o serviço for confiável, o receptor confirmará a recepção correta de cada quadro, enviando de volta um quadro de confirmação



Modelo OSI - Camada de Enlace

- Outra questão que surge na camada de enlace de dados (e na maioria das camadas mais altas) é como impedir que um transmissor rápido envie uma quantidade excessiva de dados a um receptor lento
- Normalmente, é preciso que haja algum mecanismo que regule o tráfego para informar ao transmissor quando o receptor pode aceitar mais dados
- As redes de broadcast têm uma questão adicional a ser resolvida na camada de enlace de dados: como controlar o acesso ao canal compartilhado
- Uma subcamada especial da camada de enlace de dados, a subcamada de controle de acesso ao meio, trata desse problema



Modelo OSI - Camada de Rede

- A camada de rede controla a operação da sub-rede
- Uma questão fundamental de projeto é determinar a maneira como os pacotes são roteados da origem até o destino
- As rotas podem se basear em tabelas estáticas, "amarradas" à rede e raramente alteradas, ou frequentemente podem ser atualizadas de forma automática, para evitar componentes defeituosos
- Elas também podem ser determinadas no início de cada conversação; por exemplo, uma sessão de terminal, como um login em uma máquina remota
- Por fim, elas podem ser altamente dinâmicas, sendo determinadas para cada pacote, refletindo a carga atual da rede



Modelo OSI - Camada de Rede

- Se houver muitos pacotes na sub-rede ao mesmo tempo, eles dividirão o mesmo caminho, formando gargalos
- A responsabilidade pelo controle desse congestionamento também pertence à camada de rede, em conjunto com as camadas mais altas, que adaptam a carga imposta sobre a rede
- De modo mais geral, a qualidade do serviço fornecido (atraso, tempo em trânsito, instabilidade etc.) também é uma questão da camada de rede
- Quando um pacote precisa trafegar de uma rede para outra até chegar a seu destino, podem surgir muitos problemas
- O endereçamento utilizado pela segunda rede pode ser diferente do que é usado pela primeira



Modelo OSI - Camada de Rede

- Talvez a segunda rede n\u00e3o aceite o pacote por ele ser muito grande
- Os protocolos podem ser diferentes e assim por diante
- Cabe à camada de rede superar todos esses problemas, a fim de permitir que redes heterogêneas sejam interconectadas
- Nas redes de broadcast, o problema de roteamento é simples e, assim, a camada de rede geralmente é estreita, ou mesmo inexistente



Modelo OSI - Camada de Transporte

- A função básica da camada de transporte é aceitar dados da camada acima dela, dividi-los em unidades menores, se for preciso, repassar essas unidades à camada de rede e garantir que todos os fragmentos chegarão corretamente à outra extremidade
- Além do mais, tudo isso deve ser feito com eficiência e de forma que as camadas superiores fiquem isoladas das inevitáveis mudanças na tecnologia de hardware com o passar do tempo
- A camada de transporte também determina que tipo de serviço deve ser fornecido à camada de sessão e, por fim, aos usuários da rede
- O tipo mais popular de conexão de transporte é um canal ponto a ponto livre de erros que entrega mensagens ou bytes na ordem em que eles foram enviados



Modelo OSI - Camada de Transporte

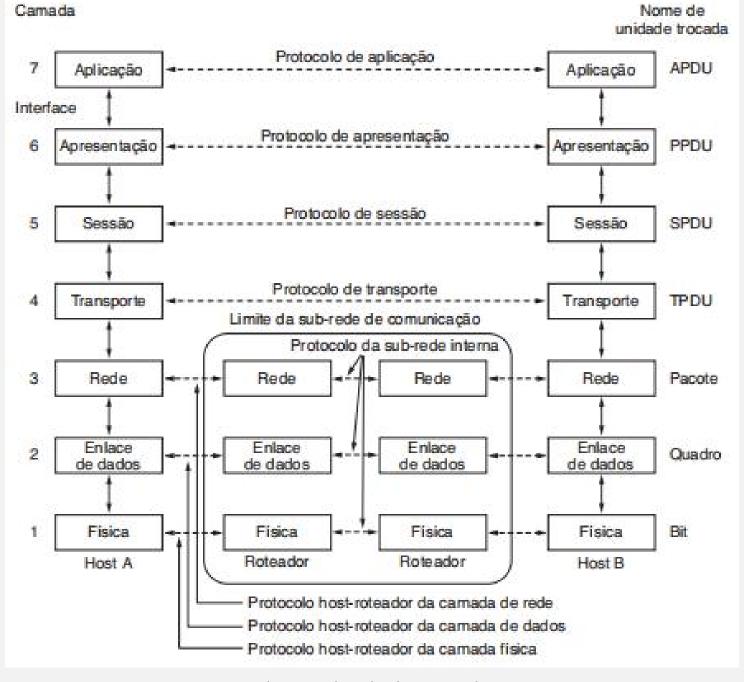
- No entanto, outros possíveis tipos de serviço de transporte são as mensagens isoladas sem nenhuma garantia relativa à ordem de entrega e à propagação de mensagens para múltiplos destinos
- O tipo de serviço é determinado quando a conexão é estabelecida
- (Observe que é impossível conseguir um canal livre de erros; o que as pessoas realmente entendem por essa expressão é que a taxa de erros é baixa o suficiente para ser ignorada na prática.)
- A camada de transporte é uma verdadeira camada de ponta a ponta, que liga a origem ao destino
- Em outras palavras, um programa na máquina de origem mantém uma conversação com um programa semelhante instalado na máquina de destino, utilizando os cabeçalhos de mensagens e as mensagens de controle



Modelo OSI - Camada de Transporte

- Nas camadas inferiores, os protocolos são trocados entre cada uma das máquinas e seus vizinhos imediatos, e não entre as máquinas de origem e de destino, que podem estar separadas por muitos roteadores
- A diferença entre as camadas 1 a 3, que são encadeadas, e as camadas 4 a 7, que são camadas de ponta a ponta, é ilustrada na figura anteriormente exibida







Modelo OSI - Camada de Sessão

- A camada de sessão permite que os usuários em diferentes máquinas estabeleçam **sessões de comunicação** entre eles
- Uma sessão oferece diversos serviços, inclusive o controle de diálogo (mantendo o controle de quem deve transmitir em cada momento),
- o gerenciamento de tokens (impedindo que duas partes tentem executar a mesma operação crítica ao mesmo tempo) e
- a sincronização (realizando a verificação periódica de longas transmissões para permitir que elas continuem a partir do ponto em que estavam ao ocorrer uma falha e a subsequente recuperação)



Modelo OSI - Camada de Apresentação

- Diferente das camadas mais baixas, que se preocupam principalmente com a movimentação de bits, a camada de apresentação está relacionada à sintaxe e à semântica das informações transmitidas
- Para tornar possível a comunicação entre computadores com diferentes representações internas dos dados, as estruturas de dados a serem trocadas podem ser definidas de maneira abstrata, com uma codificação padrão que será usada durante a conexão
- A camada de apresentação gerencia essas estruturas de dados abstratas e permite a definição e o intercâmbio de estruturas de dados de nível mais alto (por exemplo, registros bancários)



Modelo OSI - Camada de Aplicação

- A camada de aplicação contém uma série de protocolos comumente necessários para os usuários
- Um protocolo de aplicação amplamente utilizado é o HTTP (HyperText Transfer Protocol), que constitui a base da World Wide Web
- Quando um navegador deseja uma página Web, ele envia o nome da página desejada ao servidor que hospeda a página, utilizando o HTTP
- O servidor, então, transmite a página ao navegador
- Outros protocolos de aplicação são usados para transferências de arquivos, correio eletrônico e transmissão de notícias pela rede