- Em sistemas distribuídos a comunicação sempre é baseada em troca de mensagens de baixo nível;
- Sistemas distribuídos modernos frequentemente consistem em milhares ou até milhões de processos espalhados por uma rede cuja comunicação não é confiável;



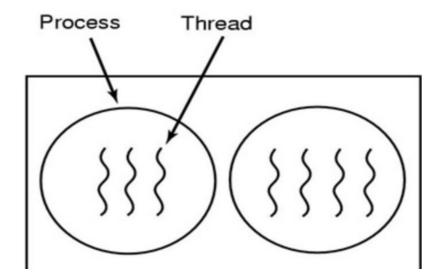


- A comunicação é o coração de todo sistema distribuído
- Como os processos em diferentes máquinas trocam informações?





 Como os processos em diferentes máquinas trocam informações? Cada processo possuí um espaço de endereçamento, diferente de threads, que compartilham do mesmo espaço de endereçamento.





• O Objetivo é prover transparência desta comunicação também ao desenvolvedor. A mesma deve ser transparente e de forma simples.

Exemplo:

Migração de Código,





Protocolos em Camadas:

- Formam a base para qualquer Sistema
 Distribuído;
- Sem memória compartilhada: Comunicação por Mensagens, portanto através de pocotes de uma camada para a outra.

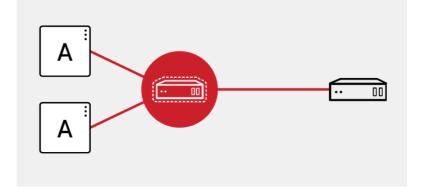
7	Camada de Aplicação	
6	Camada de Apresentação	Aplicação
5	Camada de Sessão	
4	Camada de Transporte	
3	Camada de Rede	
2	Camada de Enlace	Rede
1	Camada Física	



Camada de Middleware

Dentro do cenário da camada de protocolos, podemos incluir a camda de Middleware: Faz a interface entre a camada de aplicação e a camada de transporte.

 Camada de Software que é situada logicamente entre a camada de aplicação e a camada de transporte;

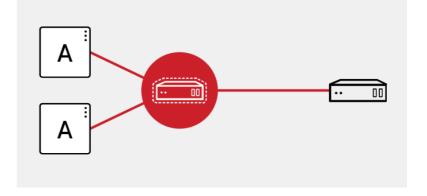






Camada de Middleware

- Possuí interface única (o desenvolvedor interage com essa interface única, essa interface prove acesso a aplicação móvel, site, desktop, etc.
- Por que interface única?

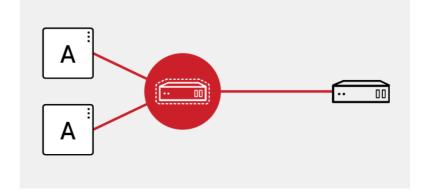






Camada de Middleware

- Possuí interface única (o desenvolvedor interage com essa interface única, essa interface prove acesso a aplicação móvel, site, desktop, etc.
- Por que interface única? Porque sendo única, o desenvolvedor aprende apenas uma vez e utiliza a mesma pra varias aplicações diferentes.
- Exemplo de Interface única: Posix (no Unix)

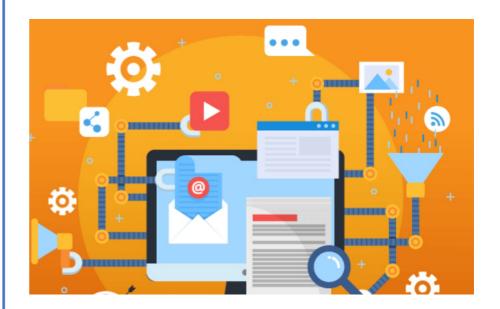




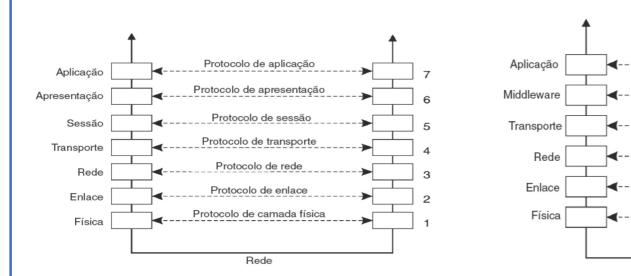


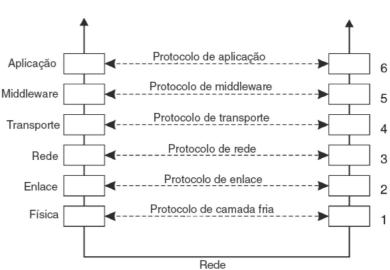
Existem inúmeros protocolos para suportar serviços de middleware, abaixo alguns deles:

- Protocolos para Autenticação:
 Não ligada a uma aplicação;
- Protocolos de comprometimento;
- Protocolos Comunicação: Evitar acessos simultâneos a um recurso











Tipos de Comunicação (quanto à persistência)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à persistência).

Quais são?





Tipos de Comunicação (quanto à persistência)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à persistência).

Quais são?

São os persistentes e os transientes.





Tipos de Comunicação (quanto à persistência)

Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à persistência).

Quais são?

São os persistentes e os transientes.





Tipos de Comunicação (quanto à persistência)

• **Persistente:** Mensagem armazenada durante o tempo que for necessário para entrega-la ao receptor.





Tipos de Comunicação (quanto à persistência)

 Transiente: Mensagem armazenada somente durante execução do remetente e receptor.

Obs.: Middleware pode ou não armazenar as mensagens.





Tipos de Comunicação (quanto à sincronização)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à sincronização).

Quais são?





Tipos de Comunicação (quanto à sincronização)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à sincronização).

Quais são?

Assíncrona e Síncrona.





Tipos de Comunicação (sincronização)

 Assíncrona: Remetente continua sua execução imediatamente após enviar mensagem.





Tipos de Comunicação (sincronização)

- **Síncrona**: Remetente é bloqueado até saber que sua requisição foi aceita. Dependendo do ponto de sincronização:
 - Remetente bloqueado até que o middleware avise.
- Remetente bloqueado até a requisição chegar no receptor.
- Remetente bloqueado até o receptor responder.





Tipos de Comunicação (quanto à granuralidade)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à granuralidade).

Quais são?





Tipos de Comunicação (quanto à granuralidade)

• Existem dois tipos de comunicação em Sistemas Distribuídos (quanto à granuralidade).

Quais são?

Discreta e Fluxo.





Tipos de Comunicação (granuralidade)

• **Discreta:** Comunicam por mensagens, onde cada uma delas é uma unidade de informação completa (mensagem enviada cliente/servidor e servidor/cliente.





Tipos de Comunicação (granuralidade)

• Fluxo: comunicam por várias mensagens que estão relacionadas uma com as outras (Ex.: vídeo, voz).

Obs.: Relacionada pela ordem ou pela relação temporal.





Protocolos de Comunicação (Middlewares de Comunicação)

Serviços de Comunicação que podem ser adicionados a camada de middleware e seus tipos:

- Chamadas de procedimento remoto;
- Comunicação orientada a mensagens;
- Comunicação orientada a fluxo;



Protocolos de Comunicação (Middlewares de Comunicação)

Serviços de Comunicação que podem ser adicionados a camada de middleware e seus tipos:

- Chamadas de procedimento remoto;
- Comunicação orientada a mensagens;
- Comunicação orientada a fluxo;





Protocolos de Comunicação (Middlewares de Comunicação)

É um middleware de comunicação que permite a processos chamar procedimentos localizados em outras máquinas (Birrel and Nelson, 1984);

A ideia é fazer com que a chamada de procedimento remoto pareça com uma chamada local;





Protocolos de Comunicação (Middlewares de Comunicação)

Problemas: Passar parâmetros em espaços de endereçamento diferentes (é complexo, pois trabalhamos com arquiteturas que podem ser diferentes, queda da máquina durante transferência de parâmetros, etc.

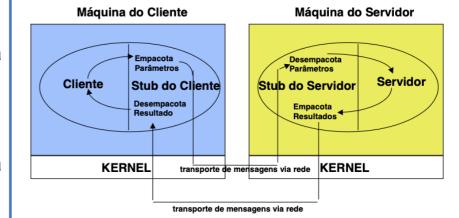




RPC e os Stubs (permite que uma chamada remota pareça local)

A transparência é alcançada através dos stubs (apêndices):

- Stub do cliente: Empacota os parâmetros em uma mensagem e a envia para a máquina do servidor;
 - Desempacota e compatibiliza a arquitetura;
- Stub do servidor: Desempacota os parâmetros e invoca o procedimento correto passando os parâmetros;
 - Empacota os parâmetros na mensagem de resposta;
 - Ambos são compilados antes;





Passos para uma RPC

Empacotar parâmetros em uma mensagem é conhecido como **marshalling** de parâmetro.

RPC suporta passagem de parâmetros das seguintes formas:

- Passagem por valor.
- Passagem por referência (endereço do dado);





RPC-Linguagem de Programação de Interface (IDL)

Interface: É um conjunto de procedimento que pode ser chamado por um cliente e implementado por um servidor. *Pode ser usada em Java, C#, C++, etc*

IDL: é a linguagem voltada para especificar a interface e permite definir procedimentos como idempotentes.

Há aplicações, como stubgen, que geram o stub a partir da IDL (descrição própria que independe da linguagem).





Protocolos de Comunicação (Middlewares de Comunicação)

Serviços de Comunicação que podem ser adicionados a camada de middleware e seus tipos:

- Chamadas de procedimento remoto;
- Comunicação orientada a mensagens;
- Comunicação orientada a fluxo;





Comunicação Orientada a Mensagem:

- Middlewares RPC e RMI podem ser inadequados (p1 e p2 tem que estar sempre ativos).
- Receptor sempre "acordado";
- O comportamento de sincronismo e bloqueio pode ser inadequado em ambientes com dispositivos voláteis.
 - RSSF;
 - o IoT;
 - Computação Oblíqua e Pervasiva;
- Como contornar as limitações? Orientando a mensagens.



Comunicação Orientada a Mensagem:

Interface de Troca de Mensagens (MPI)

- Aumento das arquiteturas paralelas e data centers;
- Objetivo: Escrever com facilidade aplicações para essas arquiteturas paralelas;
- Ideal seria: Independência de hardware e de arquitetura que suportassem comunicação orientada a mensagem.



Comunicação Orientada a Mensagem:

Interface de Troca de Mensagens (MPI)

- Por que n\u00e3o usar sockets?
- Ferramenta muito genérica para modelar comunicação remota para TCP/IP (sincronismo e buffer limitados);
- MPI: Considerado um padrão de troca de mensagens para clusters;
- Modelo voltado para aplicações paralelas (e.g.funções)
- Comunicação transiente: Mensagem é armazenada no sistema enquanto remetente e receptor estiverem ativos;



Comunicação Orientada a Mensagem:

Algumas primitivas da MPI

Possuí mais de 100 funções diferentes para troca de mensagens:

- MPI_send: envia mensagem e espera até que seja copiado para um buffer;
- MPI_send recv: Envia mensagem e espera por uma resposta;
- MPI_ALLtoall: Envia uma mensagem de todos para todos os nós que participam da comunicação.
- Provê funções de passagem de mensagem para as linguagens como C, C++ e Fortran.



Comunicação Orientada a Mensagem:

MPI (características)

- A comunicação ocorre dentro de um grupo conhecido de processos;
- Cada grupo tem um identificador próprio;
- Cada processo dentro de um grupo recebe um identificador (local);
- Par (groupID, processID) identifica fonte ou destinatário único;
- Vários grupos de processos podem fazer parte de uma computação;



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM)

- Suporte para comunicação assíncrona e persistente;
- Capacidade de armazenamento de médio prazo para mensagens trocadas
- Ideia básica: Aplicações se comunicam retirando e inserindo mensagens em filas específicas;
- Mensagem será eventualmente entregue ao receptor;
- Comunicação fracamente acoplada;



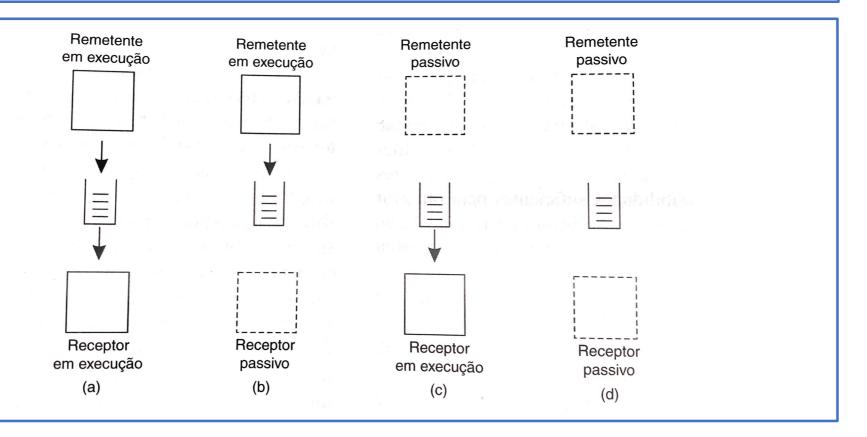
Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – ideia básica:

- Aplicações se comunicam inserindo mensagens em filas específicas;
- As mensagens são repassadas por uma série de servidores de comunicação;
- Essas são entregues ao destinatário mesmo que ele não esteja em funcionamento;

Exemplo: Email (remetente e receptor podem executar em completa independência);







Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – arquitetura;

- Fila de Fonte;
- Fila de Destino;
- Gerenciadores de Fila;
- Repassadores;



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – arquitetura;

• Fila de Fonte: Fila no qual o remetente envia a mensagem, filas locais do remetente ou próximas a ele.



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – arquitetura;

• Fila de Destino: Identificador da fila de destino para onde ela deve ser transferida;



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – arquitetura;

• Gerenciadores de Fila: Interage com a aplicação que está enviando ou recebendo a mensagem (e.g. fila FIFO?).



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – arquitetura;

• Repassador: Gerenciadores de filas especiais que repassam mensagens para outros gerenciadores.



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – Componentes da Arquitetura.

- A organização da fila é feita pelo gerenciador de fila (FIFO?).
- Repassadores também são chamados de roteadores;



Comunicação Orientada a Mensagem:

Middleware orientando a mensagem (MOM) – Mais informações sobre os repassadores:

- Repassadores ajudam a construir sistemas escaláveis de gerenciamento de fila;
- Atualizações de remoção e adição de filas devem ser informadas aos repassadores;
- Gerenciadores de fila devem saber onde está o repassador mais próximo (escalabilidade);



Comunicação Orientada a fluxo

- Lidamos até agora com mensagens mais ou menos completas e independentes;
- Comunicação orientada a fluxo:
 - Mensagem de fluxo de áudio e vídeo;
 - Dependentes de tempo;
 - E o tempo é crucial;



Comunicação Orientada a fluxo

- Quando falamos de fluxo estamos lidando com Qualidade de Serviço (Qos);
- Está relacionada com:
 - Atraso;
 - Variação de atraso;
 - Largura de banda;
 - Redes IPv6: mais suporte para o QoS do que o IPv4;
 - QoE (Quality of Experience).

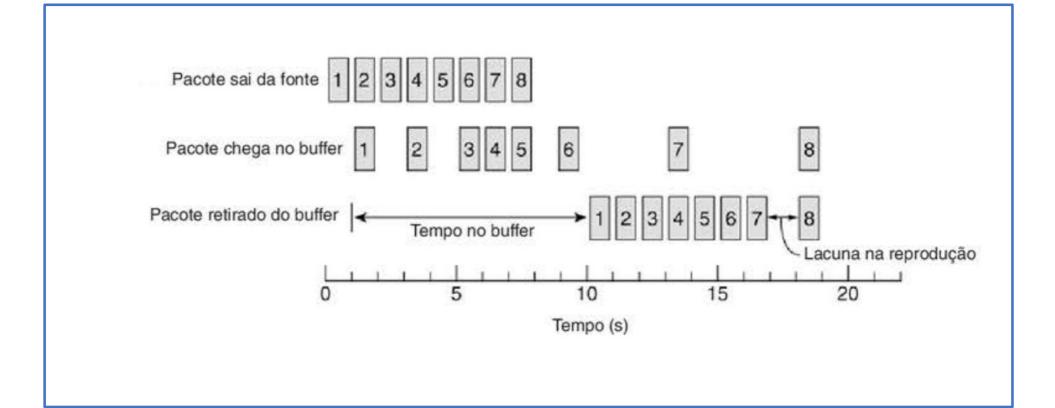


Comunicação Orientada a fluxo

Técnicas para QoS

- Serviço diferenciado (divide em classes de serviços)
- Bufferização para reduzir a variância de atraso no receptor;







Comunicação Orientada a fluxo

Técnicas para QoS

• Correção de Erro de Envio (Forward Error Correction – FEC).



