SISTEMAS DISTRIBUTDOS

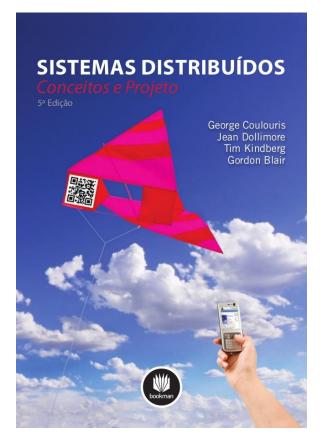
Professor: Johnatan Oliveira



SUMÁRIO

- > Modelos de sistema
 - Introdução
 - Modelos físicos
 - Modelos de arquitetura para Sistemas Distribuídos
 - Modelos fundamentais

Capítulo 2 pg 37



INTRODUÇÃO

MODELOS DE SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

• SDs destinados ao uso em ambientes do mundo real devem ser projetados para funcionar corretamente na maior variedade possível de circunstancias

Muitas dificuldades e ameaças possíveis:

- Variados modos de uso
 - Carga de trabalho, conexão mal realizada, mínimo de largura de banda exigida
- Ampla variedade de ambientes de sistema
 - Hardware, sistemas operacionais e redes heterogêneas
- Problemas internos
 - Relógios não sincronizados, atualizações conflitantes de dados, falhas
- Ameaças externas
 - Integridade e sigilo dos dados, negação de serviço

MODELOS DE SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Modelos físicos

 Consideram os tipos de computadores e equipamentos que constituem um sistema e sua interconectividade, sem detalhes das tecnologias específicas

Modelos de arquitetura

 Descrevem um sistema em termos das tarefas computacionais e de comunicação realizadas por seus elementos computacionais – os computadores individuais ou conjuntos deles interligados por conexões de rede apropriadas

Modelos fundamentais

 Adotam uma perspectiva abstrata para descrever soluções para os problemas individuais enfrentados pela maioria dos sistemas distribuídos

MODELOS FÍSICOS

MODELOS FÍSICOS

 Representação dos elementos de hardware de um sistema distribuídos, de maneira a abstrair os detalhes específicos do computador e das tecnologias de rede empregada

Modelo físico básico:

- Conjunto extensível de nós de computadores interconectados por uma rede de computadores para a necessária passagem de mensagem
- Gerações:
 - Até os anos 90: normalmente computadores de mesa, relativamente estáticos, separados e autônomos
 - Atualmente: aumento significativo no nível de heterogeneidade
 - Surgimento da computação móvel, ubíqua, computação na nuvem e arquitetura de clusters
 - Computação em grade

MODELOS FÍSICOS

- Sistemas distribuído de sistemas:
 - Exemplo: gerenciamento ambiental para previsão de enchentes
 - Sensores
 - Clusters
 - Alertas via celular



Sistema detecta enchentes e emite alerta para celular

Por Júlio Bernardes - jubern@usp.br

i Publicado em 26/junho/2012 | D Editoria : Tecnologia | A Imprimir |





Equipamento mede nível das águas para prevenir enchentes

☐Salvar · 0 comentários · Imprimir · Reportar

Publicado por Governo do Estado de Minas Gerais (extraído pelo JusBrasil) - 6 anos atrás

21/07/2013 18h27 - Atualizado em 21/07/2013 18h27

Sistema criado pela USP São Carlos monitora rios para evitar enchentes

8

MODELOS DE ARQUITETURA PARA SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

MODELOS DE ARQUITETURA PARA SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

- A <u>arquitetura de um sistema</u> representa a estrutura desse sistema com relação aos seus diferentes componentes
- O objetivo é garantir que a estrutura atenda às demandas atuais e futuras
- Se **preocupando** em **manter** o sistema: confiável, gerenciável, adaptável e rentável
- Analogia: projeto arquitetônico de um prédio
 - Determina sua aparência
 - Determina sua estrutura geral
 - Fornece um padrão de referência coerente para o projeto

- Elementos arquitetônicos Quatro perguntas básicas:
 - Quais são as entidades que estão se comunicando no SD?
 - Como elas se comunicam?
 - Qual o paradigma de comunicação utilizado?
 - Quais as funções e responsabilidades (possivelmente variáveis) que estão relacionadas a eles na arquitetura global?
 - Como eles são mapeados na infraestrutura distribuída física?
 - Qual é a sua localização?

- Entidades em comunicação:
 - Ponto de vista do sistema:
 - Processos acoplados a paradigmas de comunicação apropriados entre processos
 - Obs: alguns sistemas primitivos os SOs talvez não suportem abstrações de processos. Assim as entidades são nós.
 - Ex.: redes sensores
 - Normalmente processos s\(\tilde{a}\) completados por threads
 - Portanto threads é que são os pontos extremos de comunicação

- Entidades em comunicação:
 - Ponto de vista do problema (programação):
 - Objetos: unidades de decomposição naturais para o domínio do problema dado interagindo. Acessados por meio de interfaces.
 - Componentes: semelhantes aos objetos, mas também permite tornar todas as dependências explicitas e fornece um contrato mais completo para a construção de sistemas
 - Estimula e permite o desenvolvimento de componentes por terceiros
 - Remove dependências ocultas
 - Serviços Web: serviços intrinsicamente ligados ao WWW para representar e descobrir serviços
 - Parcialmente definidos pelas tecnologias Web que adotam. Ex.: XML na comunicação
 - Geralmente ultrapassam limites organizacionais, diferente dos objetos e componentes

• Paradigmas de comunicação:

Como as entidades se comunicam em um SD?

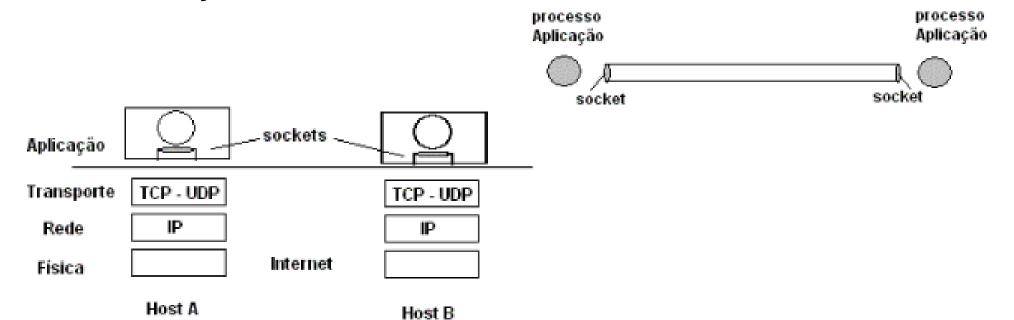
Três paradigmas:

- 1) Comunicação entre processo
- 2) Invocação remota
- 3) Comunicação indireta

Paradigmas de comunicação:

1)Comunicação entre processos

 Inclui primitivas de passagem de mensagens, acesso direto à API oferecida pelos protocolos Internet (soquetes) e também suporte para comunicação multicast



• Paradigmas de comunicação:

2) Invocação remota

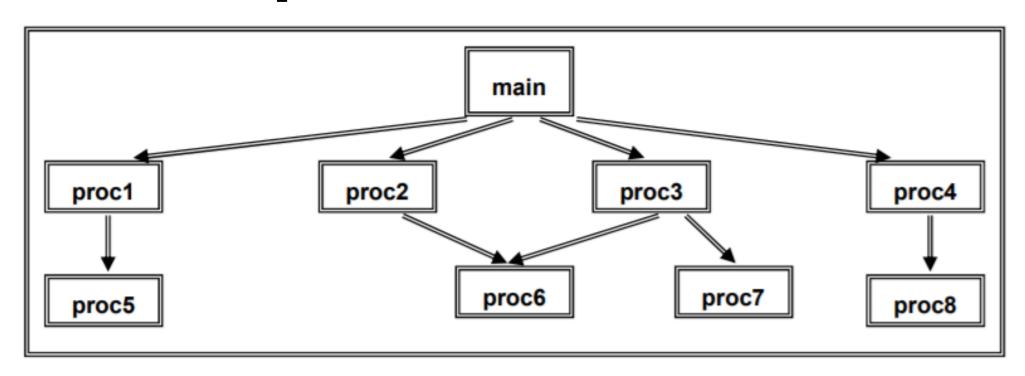
- Comunicação mais comum em SDs
 - Protocolos de requisição-resposta: padrão imposto em um serviço de passagem de mensagens para suportar computação cliente-servidor.
 - Troca de pares de mensagens entre cliente e servidor
 - Ex.: HTTP
 - Chamada de procedimento remoto (RPC)
 - Chamada de método remoto (RMI)

Paradigmas de comunicação:

- Chamada de procedimento remoto (RPC)
 - Processos em computadores remotos podem ser chamados como se fossem procedimentos no espaço de endereçamento local
 - Oculta aspectos importantes da distribuição
 - Oferecem (no mínimo) transparência de acesso e localização
 - Servidores oferecem um conjunto de operações por meio de uma interface de serviço e os cliente chamam essas operações diretamente
- Invocação de método remoto (RMI)
 - Parecida com RPC, mas voltada para o mundo dos objetos distribuídos
 - Objeto chamador pode invocar um método em um objeto potencialmente remoto.

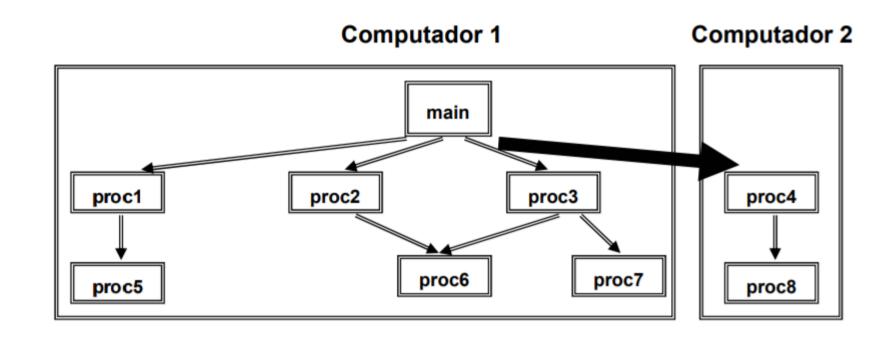
EXEMPLO DE CHAMADAS REMOTAS DE PROCEDIMENTOS

- Um programa convencional consiste de um ou mais procedimentos, geralmente organizados em uma hierarquia de chamadas.
- Uma seta de um procedimento n para um procedimento m significa uma chamada de n para m

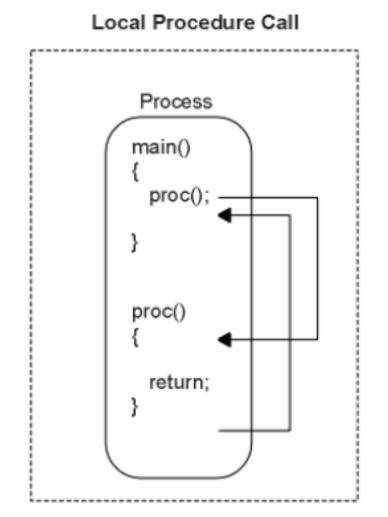


EXEMPLO DE CHAMADAS REMOTAS DE PROCEDIMENTOS

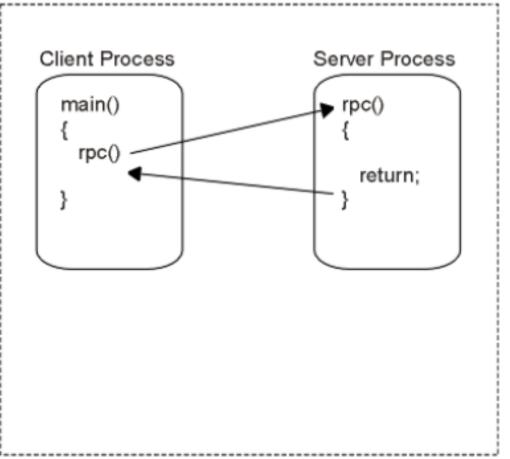
- A divisão ocorre entre o programa principal e o procedimento 4.
- Um protocolo de comunicação é necessário para implementar a chamada remota



Entidades em comunicação – invocação remota (RPC)

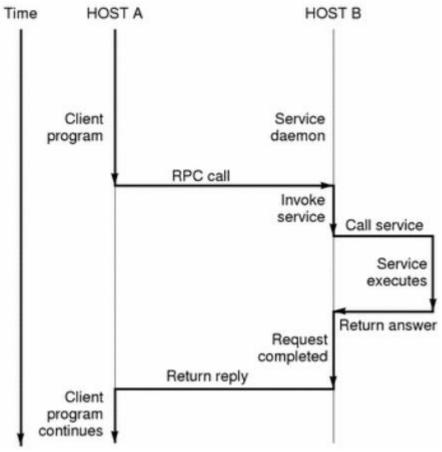


Remote Procedure Call



- Entidades em comunicação invocação remota (RPC)
 - Chamada de procedimento remoto e invocação de método remoto são suportadas pelos protocolos de requisição-

resposta



Paradigmas de comunicação:

3) Comunicação indireta:

- Possibilita alto grau de desacoplamento entre remetentes e destinatários
 - Desacoplamento espacial: os remetentes não precisam saber para quem estão enviando
 - Desacoplamento temporal: os remetentes e os destinatários não precisam existir no mesmo tempo

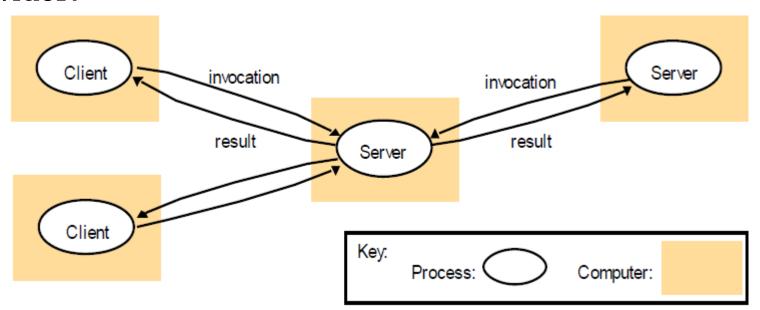


ELEMENTOS ARQUITETÔNICOS (AQUI)

5 Técnicas:

- Comunicação em grupo: entrega das mensagens para um conjunto de destinatários
- Publicar-assinar: garante que as informações geradas pelos produtores sejam direcionadas para os consumidores que as desejam (um pra muitos)
- Fila de mensagens: igual a publicar-assinar, mas oferece um serviço ponto a ponto (as pessoas aguardam as revistas na fila)
- Espaços de tupla: espaço persistente (leitores e escritores não precisam existir ao mesmo tempo) que o armazenamento e consumo de estruturas denominadas tuplas
- Memória compartilhada distribuída: transparência de distribuição para prover cópias de memória consistentes entre as entidades interessadas na comunicação.

- Funções e responsabilidades:
 - Arquitetura cliente-servidor
 - Clientes requisitam serviço de um servidor
 - Exemplos: bancos de dados clássicos
 - Mecanismos de busca na Web são classificadas como cliente ou servidor?



- Arquitetura cliente-servidor
 - O que fica no cliente e o que fica no servidor?

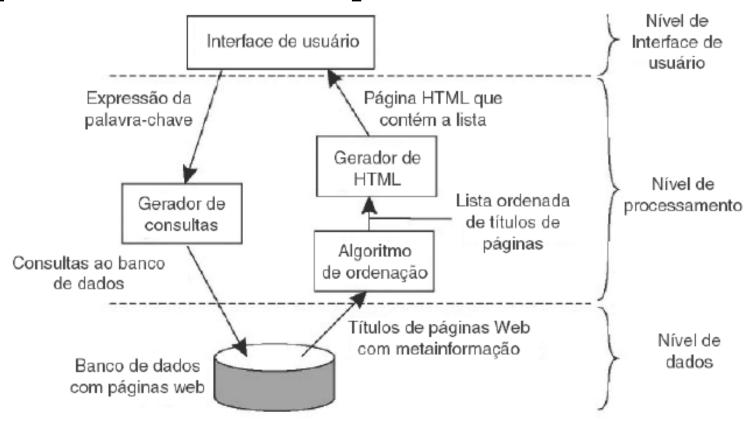


Figura 2.4 Organização simplificada de um mecanismo de busca da Internet em três camadas diferentes.

- Arquitetura cliente-servidor
 - Como dividir?

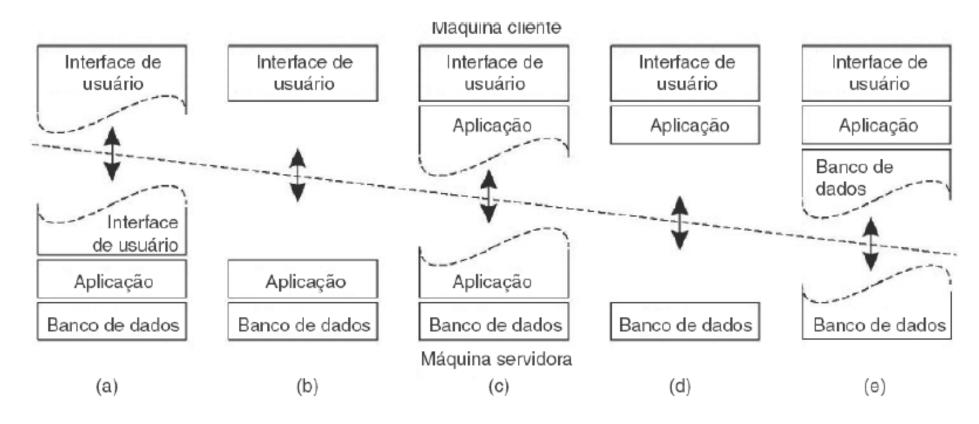


Figura 2.5 Alternativas de organizações cliente—servidor (a)—(e).

Arquitetura cliente-servidor

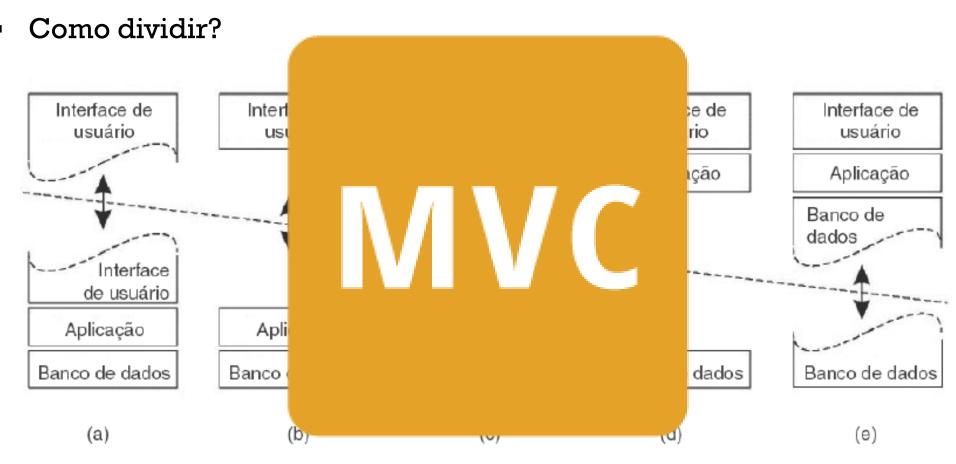
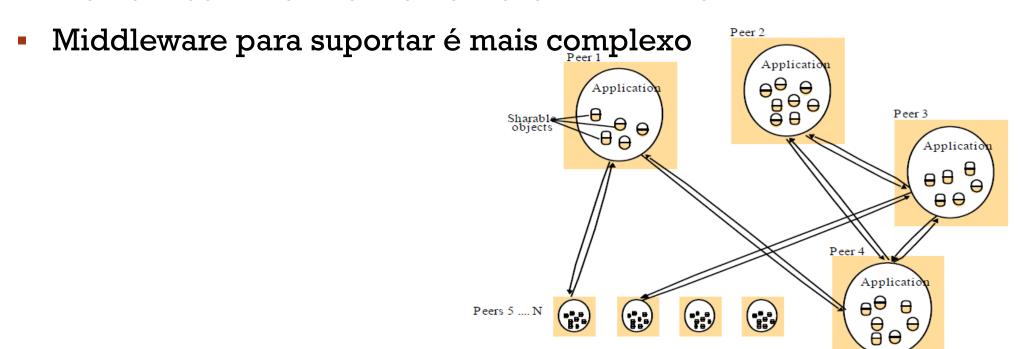


Figura 2.5 Alternativas de organizações cliente—servidor (a)—(e).

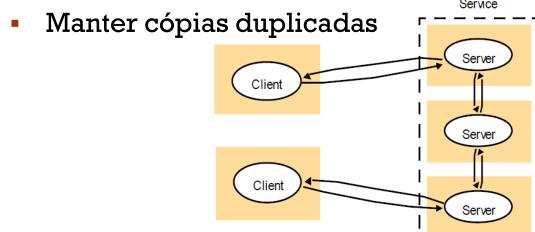
- Funções e responsabilidades:
 - Arquitetura peer-to-peer
 - Processos são tanto servidores quanto clientes
 - Divide cargas de computação e comunicação
 - Melhora consideravelmente a escalabilidade



Posicionamento:

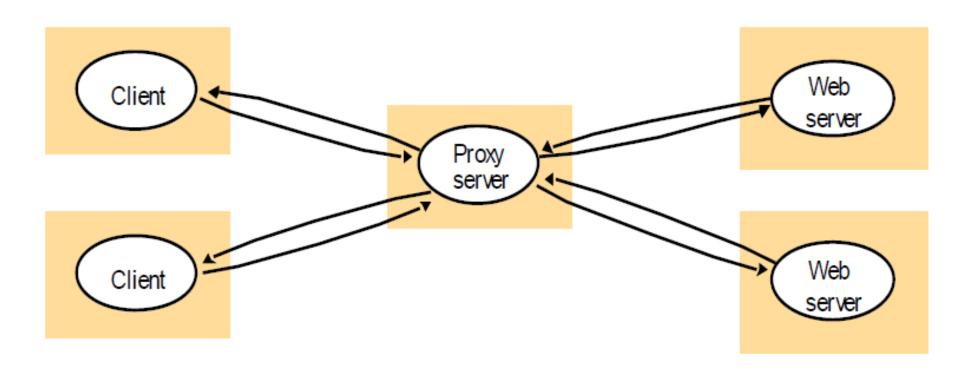
- Modo como entidades objetos ou serviços são mapeadas na infraestrutura física distribuída
 - Grande número de máquinas
 - Rede complexa
- O posicionamento precisa levar em consideração os padrões de comunicação entre as entidades, a confiabilidade das máquinas e sua carga atual e a qualidade da comunicação entre as diferentes máquinas

- Posicionamento:
 - Serviço provido por múltiplos servidores
 - Vários processos servidores em diferentes computadores hospedeiros, interagindo conforme necessário, para fornecer um serviço para processos clientes
 - Pode:
 - Particionar o conjunto de objetos

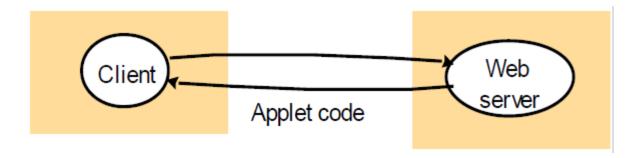


Posicionamento:

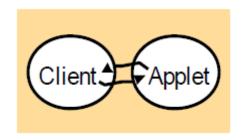
- Servidores de proxy e caches
 - Armazenam objetos recentemente usados em um local mais próximo que a origem



- Códigos móveis
 - Oferece boa resposta interativa
 - O código adicional pode em alguns casos comunicar com servidores externos
 - a) Requisição do cliente resulta no download do applet

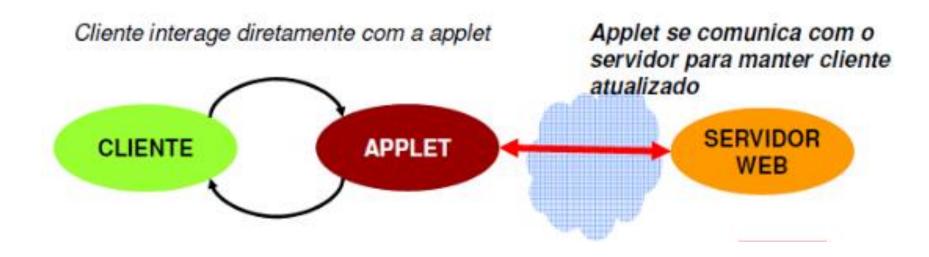


b) O cliente interage o applet





- Posicionamento:
 - Códigos móveis
 - Push



- Agentes móveis
 - Programas que percorrem uma rede, interagindo com máquinas externas, realizando uma tarefa em nome de seu usuário.
 - Podem fazer invocações aos recursos locais em cada site que visitam.
 - Exemplos de uso: Instalação de software em computadores de uma organização; Pesquisa de preços de produtos de vendedores visitando o site de cada um e executando operações em base de dados.

PADRÕES ARQUITETÔNICOS

- Os padrões arquitetônicos baseiam-se nos elementos de arquitetura mais primitivos discutidos anteriormente (entidades);
 - Os padrões não são soluções completas em si, mas oferecem ideias parciais que, quando combinadas levam o projetista a ótimas soluções;
 - Iremos discutir aqui vários padrões arquitetônicos:
 - Camadas lógicas
 - Camadas Físicas
 - Clientes "Leves"
 - Serviços Web

1) Camadas Lógicas

- Um sistema complexo que é particionado em várias camadas, utilizando os serviços oferecidos pela camada lógica inferior;
- Uma palavra forte nas camadas lógicas é a "abstração";
- A camada lógica oferece uma abstração de software, com as camadas superiores
 - Desconhecendo detalhes da implementação ou até mesmo a existência das camadas lógicas inferiores.
- Motivação: um serviço distribuído pode ser fornecido por um ou mais processos servidores que interagem entre si
 - Grande complexidade = útil organizar em camadas lógicas

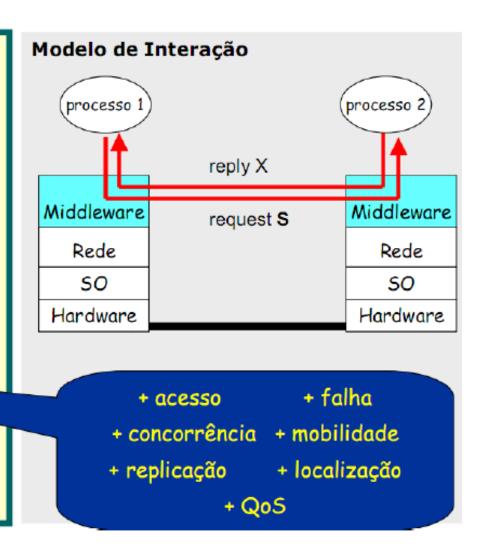
- Camadas Lógicas
 - 2 conceitos importantes:
 - Plataforma:
 - Camadas de hardware e software de nível mais baixo.
 - Essas camadas lógicas de baixo nível promovem uma interface de programação do sistema para um nível que facilita a comunicação e a coordenação;
 - Exemplo: Intel x86/Windows
 - Middleware:
 - É uma camada de software cujo o objetivo é **mascarar a heterogeneidade** e fornecer um modelo de programação conveniente para os programadores de aplicativos.
 - Promove o suporte a comunicação e compartilhamento de recursos em uma aplicação distribuída;

Middleware

- Agente de interoperabilidade que pode ser entendido como uma camada de software que não é uma aplicação propriamente dita e que não faz parte do sistema operacional;
- Esconde detalhes de dispositivos de hardware e de software adicional, para fornecer uma interface abstrata e mais simples de programar às aplicações;
- Em outras palavras, o middleware simplesmente torna mais fácil a construção das aplicações na medida em o desenvolvimento pode se focar no propósito específico das aplicações.

Middleware

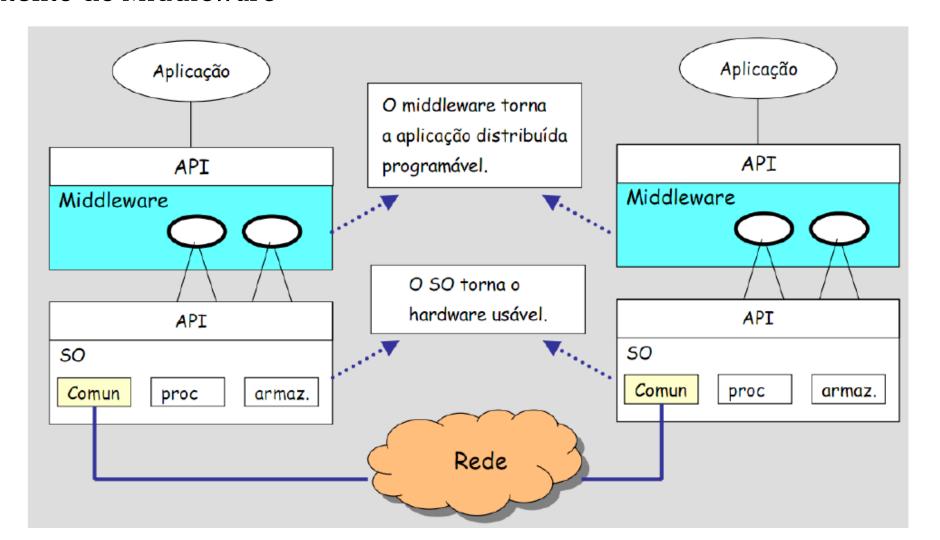
- camada de software que permite a comunicação entre aplicações (distribuídas)
- um conjunto de serviços que fornece comunicação e distribuição de forma transparente à aplicação
- componentes
 - ambiente de programação
 - ambiente de execução



Onde o Middleware se encaixa?

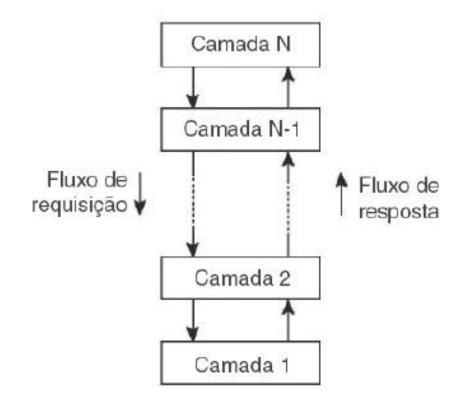
- Entre aplicações e plataformas distribuídas, com finalidade de proporcionar um grau de transparência à distribuição de dados, processamento e controle;
- É uma camada de software posicionada entre as outras camadas de software.

Contexto do Middleware

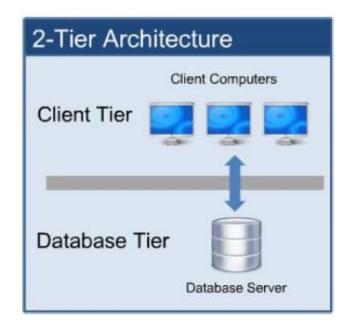


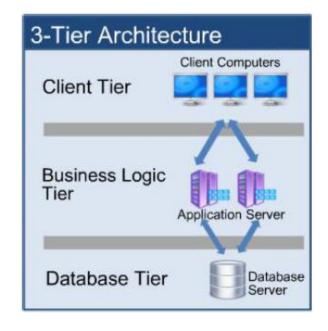
- 2) Camadas Físicas
 - As arquitetura de camadas físicas são complementares às camadas lógicas;
 - A camada física organiza a funcionalidade de determinada camada lógica em um "servidor" apropriado (em um nó físico);
 - Geralmente neste aspecto surgem os conceitos de arquiteturas de duas e três camadas físicas;

- Camadas Físicas
 - Componentes são organizados em camadas;
 - Componente da camada N tem permissão de chamar componentes na camada N-1;



Camadas Físicas

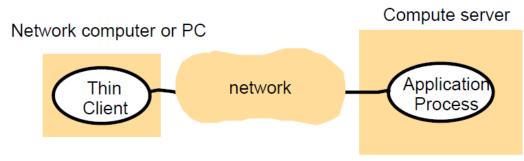




- Client Tier: Modo de visualização do usuário, controles e manipulação de dados;
- Business Logic Tier: Lógica da aplicação;
- Database Tier: Gerenciador de banco de dados.

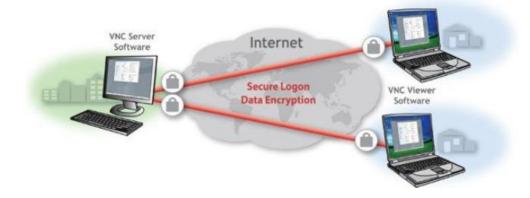
3) Clientes "Leves"

- A tendência da computação distribuída é retirar a complexidade do equipamento do usuário final e passá-la para os serviços da Internet;
 - Vejam o exemplo da computação em nuvem;
- Desta forma um equipamento local potencialmente simples pode ser melhorado com diversos serviços e recursos interligados em rede;
- Todos os programas executam no servidor, o cliente é usado apenas como interface do usuário



• Mas e o processamento de imagens?

- Clientes "Leves"
 - Computação em rede virtual (VNC):



- Fornecer acesso remoto para interfaces gráficas do usuário;
- Um cliente VNC interage com um servidor VNC por intermédio de um protocolo VNC;
- Desta forma um usuário pode acessar seus recursos de computador a partir de qualquer lugar.
- Exemplos de aplicações: RealVNC, TightVNC e UltraVNC

- Outros Padrões
 - Proxy
 - um proxy é criado no espaço de endereçamento local para representar o objeto remoto. Esse proxy oferece a mesma interface do objeto remoto;
 - Brokerage
 - Esse padrão consiste no trio provedor de serviço, solicitante de serviço e um corretor de serviço-broker (combina os serviços solicitados);
 - Reflexão
 - Suporte a introspecção (descoberta dinâmica de propriedades do sistema) e intercessão (capacidade de modificar a estrutura ou comportamento dinamicamente).

•

MODELOS FUNDAMENTAIS DE SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

MODELOS FUNDAMENTAIS

 Um modelo contém apenas o essencial para que possamos entender e raciocinar a respeito de aspectos do comportamento de um sistema

- Propriedades fundamentais:
 - Processos que se comunicam enviando mensagens por meio de uma rede de computadores
 - Características de projeto
 - Características de desempenho
 - Confiabilidade dos processos e das redes
 - Segurança dos recursos presentes no sistema

MODELOS FUNDAMENTAIS

- Objetivos:
 - Tornar explícitas todas as suposições relevantes sobre os sistemas que estamos modelando
 - Fazer generalizações a respeito do que é possível ou impossível, dadas essas suposições

MODELOS FUNDAMENTAIS: ASPECTOS CONSIDERADOS

- Aspectos observados nos modelos fundamentais:
- Interação:
 - Deve refletir o fato de que a comunicação ocorre com atrasos, que, frequentemente, têm duração considerável
- Falha:
 - Define e classifica as formas pelas quais o sistema pode falhar
 - Computador, software e rede
- Segurança:
 - Define e classifica as formas de ataque que podem comprometer o sistema

MODELO DE INTERAÇÃO

- Sistemas distribuídos são compostos por vários processos que interagem entre si.
- Exemplos
 - Vários processos servidores podem cooperar entre si para fornecer um serviço
 - Ex.: **DNS**
 - Um conjunto de processos peer-to-peer pode cooperar entre si para atingir um objetivo comum

ALGORITMOS DISTRIBUÍDOS

 Um algoritmo distribuído é uma definição dos passos a serem dados por cada um dos processos que compõem o sistema incluindo a transmissão de mensagens entre eles.

Dificuldades:

- Prever a velocidade de execução de cada processo e a sincronização das mensagens trocadas entre eles
- Descrever todos os estados do algoritmo, dadas as falhas podem ocorrer em processos ou mensagens

Fatores que afetam a interação dos processos:

- Desempenho da comunicação
- Impossibilidade de manter uma noção global de tempo única

FATORES QUE AFETAM A INTERAÇÃO

- Desempenho dos canais de comunicação
 - Latência: tempo entre o início da transmissão de uma mensagem do processo de origem até o início da recepção pelo processo de destino
 - Largura de banda: volume total de dados que podem ser transmitidos em um certo tempo
 - Jitter: variação no tempo de transmissão de uma série de mensagens

FATORES QUE AFETAM A INTERAÇÃO

- Relógios e temporização de eventos
 - Cada computador possui seu próprio relógio
 - Processos em máquinas diferentes podem associar tempos diferentes aos seus eventos, mesmo lendo seus relógios ao mesmo tempo
 - drift ou taxa de desvio do tempo real faz os relógios divergirem
 - Drift se refere à quantidade relativa pela qual um relógio de computador se difere de um relógio em referência perfeito
 - Como saber qual evento aconteceu primeiro em um sistema distribuído?

MODELOS DE INTERAÇÃO

- Sistemas distribuídos síncronos
 - Possui suposições fortes a respeito do tempo de interação
 - Tempo superior e inferior para executar cada etapa
 - Tempo para receber mensagem dentro de um canal
 - Taxa de desvio de tempo real tem um valor máximo conhecido
 - Torna possível fazer estimativas
 - Porém, é muito difícil chegar a valores realistas e dar garantias dos valores escolhidos, tornando o projeto menos confiável
- Sistemas distribuídos assíncronos
 - Não faz suposições de tempo de interação
 - Ex.: Internet

MODELO DE FALHAS

- Em um sistema distribuído, tanto os processos como os canais de comunicação podem falhar
 - Falha: sair do comportamento esperado
- Tipos de falha:
 - Omissão
 - Tempo (sincronização)
 - Arbitrária

FALHAS POR OMISSÃO

- Deixa de executar uma ação que deveria
- Em processos:
 - Crash: outros não notam
 - *Fail-stop*: perceptivel
- Em canais de comunicação:
 - Mensagem enviada não chega ao destino
- Ambas são consideradas falhas "benignas" e são as mais frequentes

FALHAS ARBITRÁRIAS (OU BIZANTINAS)

- Qualquer tipo de erro pode ocorrer
 - Ex: processos respondem com valores incorretos
- Em processos:
 - Processo omite passos esperados do processamento ou realiza passos indesejados
- Em canais de comunicação:
 - Mensagens corrompidas, envio de mensagens inexistentes, vários envios da mesma mensagem

FALHAS DE TEMPO

- Acontecem quando limites de tempo são desrespeitados em sistemas síncronos
 - Falha de relógio: o relógio local do processo ultrapassa os limites de sua taxa de desvio em relação ao tempo real
 - Falha de desempenho (processo): o processo ultrapassa os limites de tempo entre duas etapas
 - Falha de desempenho (canal): a transmissão de uma mensagem demora mais do que o limite definido

MODELO DE SEGURANÇA

- A segurança de um SD pode ser obtida tornando seguros os processos e os canais usados por suas interações e protegendo contra acesso não autorizado os objetos que encapsulam
- Normalmente modelamos um adversário(ou inimigo), suas capacidades e seus recursos

A partir dele, fazemos um modelo de ameaças

AMEAÇA AOS PROCESSOS

- O adversário é capaz de fazer requisições não-autorizadas
 - Serviços sem senha

• É necessário que o serviço seja capaz de verificar a *identidade* do requisitante

- E o mesmo vale se o adversário puder se passar pelo servidor
 - O cliente deve conseguir verificar a identidade do servidor

AMEAÇA À INTERAÇÃO DOS PROCESSOS

- Ataques possíveis para um adversário:
 - Se passar por outro processo e enviar uma mensagem
 - Escutar mensagens nos canais de comunicação e alterá-las, omiti-las ou repeti-las
 - Enviar tantas requisições a um servidor que o paralisa (Denial of Service)

De quais desses ataques nosso adversário é capaz?

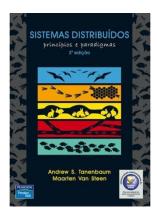
LIDANDO COM AMEAÇAS

- Criptografia: ciência de manter mensagens seguras
 - Criptografar = embaralhar de forma a só ser desembaralhado por quem conhece uma chave
 - É possível perceber se alguém alterou uma mensagem criptografada
- Autenticação: prova uma identidade usando criptografia
- Autorização: define que identidades podem fazer o que
- Com autenticação + criptografia temos canais seguros:
 - Partes sabem a identidade do outro lado do canal
 - Esses canais proveem confidencialidade e integridade
 - TSL e SSL provê essa abstração para um desenvolvedor

LIVRO TEXTO



(Coulouris, 2013)
 COULOURIS, G.; DOLLIMORE, J.; KINDBERG, T.
 Sistemas Distribuídos: Conceito e Projeto
 Artmed, 5ª edição, 2013



(Tanenbaum, 2008)

TANENBAUM, A. S.; STEEN, M. V.

Sistemas Distribuídos

Pearson, 2ª edição, 2008