Sistemas Distribuídos

Os sistemas distribuídos há mais de uma década deixaram de ser uma promessa e hoje são a realidade tanto no meio acadêmico quanto no comércio e na indústria.

Uma coleção de computadores independentes que aparecem para os usuários como sendo um único computador.

Sistema computacional com diversas partes

- Diferentes programas executando em diferentes computadores
- Partes interagem para oferecer funcionalidades

Introdução

O que é um Sistema Distribuído?

Define se um sistema distribuído aquele que se apresenta aos seus usuários como um sistema centralizado, mas que na verdade funciona em diversos CPU independentes.

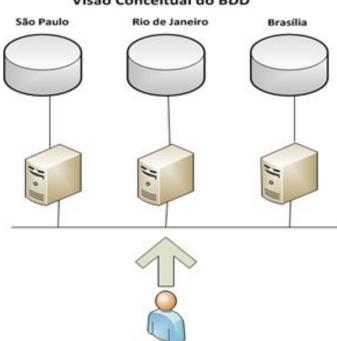
Cujo não deve ter pontos críticos de falha, ou seja, se o componente quebrar isso não deve fazer com que o sistema como um todo falhe.

Essa característica de estabilidade é uma de suas principais vantagens em relação ao sistema centralizados de hardware e software.

Temos Hardware como máquina independente e autônoma em software como sistema que se apresenta ao usuário como uma única máquina

Introdução

Visão Conceitual do BDD



Visão do Usuário



Característica importante

Lembrem-se que um sistema distribuído aquele que se apresenta aos seus usuários como um sistema centralizado, mas que na verdade funciona em diversos CPU independentes.

Um ponto muito importante desses sistemas distribuídos são as suas aplicações.

- Há vários tipos de aplicações que podem ser desenvolvidas utilizando os conceitos de sistemas distribuídos.
- Grande parte das aplicações web são exemplo sistemas distribuídos como por exemplo os sites de comércio eletrônico.

- Além deles podemos citar os seguintes exemplos mensagens instantâneas como Skype WhatsApp ou Telegram; e
- Compartilhamento de arquivos como por exemplo Netflix e Spotify; e
- Computação colaborativa como por exemplo o Waze, onde nós temos um computador coordenador que recebe as informações dos computadores escravos, e com isso consegue criar uma rede de informação; e
- Além, do bitcoin que é uma ferramenta hoje de criptomoeda que também utiliza o ambiente de sistemas distribuídos para realização de transações eletrônicas.













Todas as aplicações têm características em comum, tais características são muito específicas.

Veremos a seguir em detalhes cada uma delas.

Vantagens

- Maior funcionalidade: Às vezes não é possível ser centralizado
- Maior escalabilidade: Atender a uma demanda muita alta
- Maior robustez: Operar mediante a falhas
- Maior transparência: Esconder (do usuário) aspectos irrelevantes
- O compartilhamento de dados e dispositivo: são as bases de dados comuns e o acesso compartilhado a periféricos
- A confiabilidade si um nó falha, os demais podem continuar operando a velocidade da computação.

Desafio: Escalabilidade

- Permanecer efetivo mesmo quando há um aumento significativo no número de recursos e usuários:
 - Controlar o custo dos recursos
 - Controlar a perda de desempenho
 - Prevenir que os recursos de software acabem
 - (ex., endereços IP)
 - Evitar gargalos de desempenho

Desafio: Tratamento de Falhas

- Falha parcial
 - Detecção (crash de máquina ou atraso de rede?)
 - Mascaramento (retransmissão, replicação)
 - o Cliente desiste após número pré-determinado de tentativas, timeout etc
 - Recuperação (checkpoint e rollback recovery)
 - Redundância

Desafio: Concorrência

- É um problema quando dois ou mais usuários acessam o mesmo recurso ao mesmo tempo " Threads "
- Mecanismos de exclusão mútua (ex. semáforos)

Por que ter?

Para que?

Como funcionam?

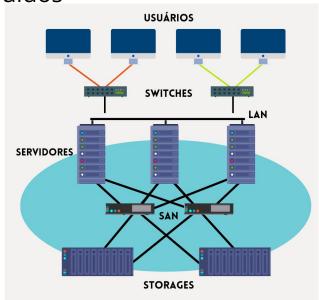
Pra que?

Aproveitar recursos de software e hardware distribuídos

Disponibilidade

Tolerância a falha

Melhora do desempenho



Para que ter?

- Escalabilidade: atendimento à demanda
- Desempenho: múltiplos processadores
- Segurança
- Disponibilidade: replicação; tolerância a falha

Como funcionam?

- Suporte de comunicação
 - Redes velozes e confiáveis

- Suporte de software
 - Sistemas operacionais de rede
 - Sistemas operacionais distribuídos
 - Middleware

Infra de Comunicação

Infra de Software

O papel dos Sistemas Distribuídos hoje Aplicações Antes **Motivam** Possibilita Engenharia Aplicações Hoje Motivam Possibilitam **Middleware** Serviços Rede

Características Específicas:

- Troca de Mensagens
- Falhas
- Sincronismo
- Segurança
- Heterogeneidade
- Desempenho
- Custo

- Distribuição Geográfica Compartilhamento de Recursos Capacidade de Expansão
- Disponibilidade
- Concorrência
- Transparência

Requisitos Iniciais

- Dados de entrada: Cidade + Data de início + data de fim
- Dados de saída: Transp. Aéreo + Transp. Terrestre + Acomodação

Característica de troca de mensagens

- Toda a comunicação é baseada em troca de mensagens.
- Quando se projeta um sistema distribuído deve-se preocupar com a troca de mensagens já que a comunicação ocorrerá dessa forma.
- Essa característica é um das responsáveis pelo tempo de execução de uma aplicação, sendo que o tempo de execução é a soma do tempo gasto em processamento e do tempo gasto em comunicação.
- Quanto melhor e mais eficiente for a troca de mensagens melhor será o tempo de execução utilizando troca de mensagens.
- A comunicação fica sujeita a um conjunto de fatores que pode afetar a sua confiabilidade como os protocolos e a interligação que existe entre as diversas redes.

Troca de Mensagem

A troca de mensagens é um dos principais fatores que afetam o desempenho do sistema distribuído pois nesse tipo de ambiente tudo é baseado em comunicação.

Sincronismo e Falhas

- Quando estamos em um sistema centralizado em um único computador o sistema operacional desse computador prevê recursos para efetuar a sincronização entre os processos.
- O principal recurso existente é o semáforo.
 - Ele consegue sincronizar a execução dos processos e o acesso aos recursos compartilhados.
- Porém em um sistema distribuído não há o recurso de semáforo disponível já que as informações estão divididas entre os diversos computadores.
- Esse tipo de ambiente para efetuar a sincronização dos processos é necessário que haja um algoritmo que efetue Esta sincronização.
 - O problema desses algoritmos é que eles necessitarão que mensagens sejam trocadas e isso aumentará o tempo de execução da aplicação.

Sincronismo e Falhas

- Devemos nos preocupar com a questão de sincronização para evitar que o sistema entre um estado inconsistente ou de falha.
- Quando estamos desenvolvendo um ambiente distribuído devemos nos preocupar com as falhas que podem ocorrer, já que em um ambiente centralizado há apenas um computador em um ambiente distribuído há n computadores.
 - Isso aumenta bastante a probabilidade de falhas.
 - Porém como estamos em um ambiente distribuído as falhas individuais não podem afetar o sistema como um todo.

Sincronismo e Falhas

- Porém como estamos em um ambiente distribuído as falhas individuais não podem afetar o sistema como um todo.
- Para isso precisamos ter um algoritmo com:
 - o Detecção e recuperação de falhas
 - o Réplicas; e
 - o Redundâncias.

С

- Os principais fatores que levam às falhas são:
 - o Elementos de interligação ou de comunicação
 - Interferências
 - o Cabeamento mal estruturado; e
 - o Problemas naturais
 - o Falhas de software; e
 - Erros de programação; e
 - Falhas físicas nos equipamentos

Sincronismo e Falhas

- Podemos tratar os problemas relacionados à sincronização e falha de duas maneiras distintas:
 - Utilizando a infra estrutura, como por exemplo, o uso de um balanceador entre a camada de apresentação e a camada de lógica
 - Lugar utilizando lógica de programação
 - Retornando exceções e logando os dados para tratativas e ações de acordo com a relevância do erro
- Importante destacar que dentro de um cenário distribuído muitas vezes não temos o domínio de uma aplicação.
 - Isso significa que caso um erro ocorra no lado do parceiro seremos avisados de alguma forma para que possamos analisar as alternativas.

Segurança

- A questão da segurança é um fator que afeta bastante sistemas distribuídos.
- Além de ser o ponto que as pessoas sempre questionam e se demonstram preocupados nesse tipo de ambiente por ser distribuído temos a vulnerabilidade das redes que podem sofrer com observações de mensagens e ataques de usuários mal intencionados.
- Uma forma de minimizar esse fator, é fazer com que o usuário se identifique através de uma autenticação.
 - 1.Os usuários válidos recebem uma credencial para utilizar os recursos em um ambiente, que cria uma seção para esse usuário
 - 2. A exceção fica válida com o usuário no sistema enquanto ele estiver logado.
- •
- Outro ponto relacionado à segurança é que podemos ter sistemas heterogêneos e com políticas diferentes de segurança.
 - Por exemplo um computador em uma instituição Y tem uma política de segurança. Já um computador de instituição X possui outra política de segurança.

Segurança

- Segurança tem três componentes:
 - Confidencialidade (proteção contra abertura para indivíduos não autorizados)
 - Integridade (proteção contra corrupção)
 - Disponibilidade (proteção contra interferência nos meios para acessar recursos)

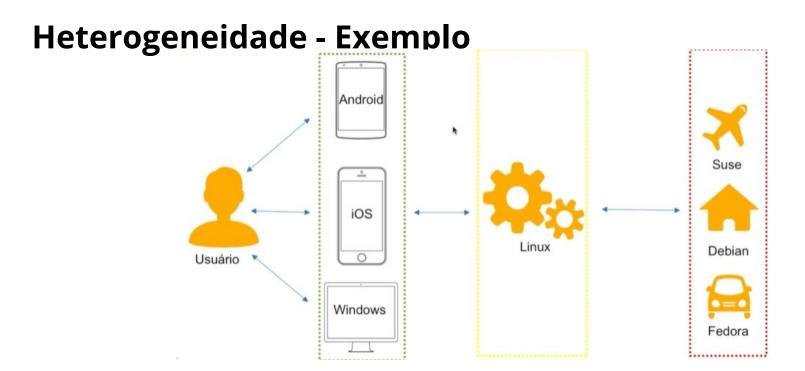
- Dois difíceis desafios de segurança:
 - Ataques de Denial of Service (DOS)
 - Segurança de código móvel: pode acessar recursos locais?

Heterogeneidade

- Heterogeneidade significa a capacidade de cada sistema ser diferente e diferente em sua arquitetura:
 - Sistema de comunicação; e
 - Sistema operacional; e
 - o Infraestrutura; e
 - Dentre outras coisas...
 - _ 0
- Em um ambiente distribuído devemos nos preocupar em:
 - Variedade de arquiteturas a computadores que
 - são de 32 bits e outros que são de 64 bits.
 - Isso impacta no tamanho dos dados armazenados.
 - Arquiteturas vetoriais RISC CISC
 - Altera a forma como as instruções são executadas

Heterogeneidade

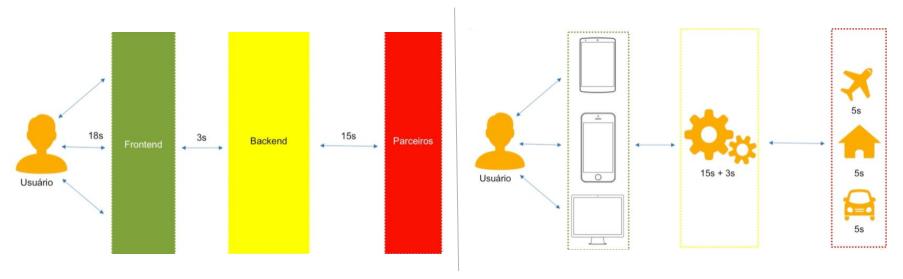
- Em um ambiente distribuído devemos nos preocupar em:
 - Variedade de sistemas operacionais.
 - Cada sistema operacional trabalha de uma forma diferente
 - basicamente eles possuem recursos similares, mas eles são diferenciados e utilizados de forma diferente.
 - Devemos nos preocupar com isso pois há aplicações que são desenvolvidas para um tipo específico de sistema operacional.
 - Caso isso ocorra precisa ter uma versão da aplicação para cada sistema operacional.
 - OBS: não existe um melhor sistema operacional ou aplicação.
 - Existe aquele que melhor se adequa às necessidades do consumidor ou do cliente;
 - Aquele que detém o melhor desempenho dentro de um certo cenário.



Desempenho

- O desempenho é um dos critérios diferenciais de um sistema distribuído com relação a um sistema centralizado no ambiente distribuído.
 - o Podemos desenvolver aplicações que utilizam diversos computadores para o processamento.
 - Isso faz com que o tempo de resposta de uma solicitação seja minimizado.
 - Em contrapartida há um custo para a utilização dos computadores nesse ambiente, a comunicação
 - É necessário que eles troquem mensagens para execução de tarefas, para troca de dados e para utilização das informações.
 - O desempenho de um sistema distribuído é devido à quantidade de computadores que participam da execução das aplicações, é melhor do que o desempenho do sistema centralizado.
 - Em ambiente de processamento de alto desempenho.
 - Essa característica é essencialmente fundamental, sendo o objetivo principal na modelagem de aplicações
 - Com essa finalidade em nosso cenário de caso de uso podemos analisar como será o tempo de resposta da nossa aplicação.

Desempenho - Exemplo



Custo

- Podemos obter um sistema distribuído com a mesma quantidade de processadores de um sistema centralizado porém com custo muito menor.
- Para ilustrar vamos dividir dois cenários.
 - Cenário 1: um computador multi processado com 32 núcleos de processamento.
 - Cenário 2: 32 computadores com um núcleo de processamento cada um.
 - OBS: Em ambos cenários há 32 núcleos de processamento, porém o custo de um computador com 32 núcleos de processamento, é muito maior do que o custo de 32 computadores com um núcleo de processamento, ou seja, com um custo muito menor.
 - Conseguimos criar um sistema distribuído que possua a mesma capacidade de processamento.

Custo

- A questão é de que a execução de uma aplicação no cenário 1 é mais rápida do que a execução no cenário
 - Isso ocorre porque no cenário 1 os processadores compartilham a memória e não há necessidade de troca de mensagens.
 - o Porém no cenário 1 há um limite físico na quantidade de núcleos de processamento.
 - Caso haja a necessidade de mais poder de processamento, esse computador não conseguirá atender a necessidades.

0

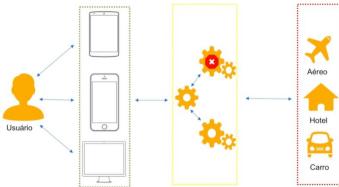
- Caso ocorra a necessidade de aumentar o poder de processamento no cenário 2
 - Basta adicionar mais computadores no ambiente.
 - Isso torna o custo muito mais atrativo; e
 - Possibilita a redundância; e
 - Replicação das informações

Distribuição Geográfica (Compartilhamento de Recursos Capacidade de Expansão)

- No sistema distribuído, não há necessidade dos computadores estarem próximos geograficamente.
- O ambiente pode ser composto por computadores em qualquer parte do planeta.
- Basta que ter uma rede que possibilite a comunicação entre eles como por exemplo a internet.
- Compartilhamento de recursos/periféricos
 - O compartilhamento de periféricos ocorre com muita frequência em ambientes empresariais no quais periféricos de alto custo como por exemplo as impressoras a laser.
 - o Compartilhamento de recursos como arquivos tabelas variáveis

Disponibilidade

- A disponibilidade é uma característica muito importante para sistemas distribuídos que precisam estar sempre em funcionamento.
- Quando um componente falha em um SD, apenas a parte que usa este componente é afetada;
 - O componente pode ser reinicializado em outro computador



Concorrência

- Em um ambiente distribuído a concorrência para o acesso aos recursos é mais complexa do que em um sistema centralizado, já que há mais processadores participando do ambiente.
- Isso faz com que tenhamos que nos preocupar em garantir ao processo o acesso exclusivo a um recurso compartilhado.
- Concorrência e execução paralela existem em um SD por causa de:
 - o as atividades separadas de usuários; e
 - o a independência de recursos; e
 - o a localização de processos em computadores separados

Sistemas Distribuídos - Características

Disponibilidade - Exemplo MeLeva - App MeLeva - App Usuário Usuário Carro

Sistemas Distribuídos - Características

Transparência

- A transparência é outra característica importante
- Geralmente o sistema distribuído é transparente ao usuário.
- Porém este conceito de transparência envolve as seguintes áreas:
 - o <u>Localização</u>: o usuário não precisa saber onde estão os recursos. Ele simplesmente os utiliza.
 - o Replicação: não é necessário saber quantas cópias do recurso existem.
 - o <u>Migração</u>: os recursos podem mudar de lugar sem a alteração dos nomes.
 - A migração pode ocorrer para ver o balanceamento de carga ou no caso de o computador falhar a concorrência.
 - <u>Concorrência</u>: Recurso pode ser disputado sem o conhecimento do usuário.
 - <u>Paralelismo</u>: várias atividades podem ocorrer simultaneamente sem o conhecimento dos usuários.

Tipos de Sistemas Distribuídos

Categorias:

- Sistemas de computação distribuídos
- Sistemas de informação distribuídos
- Sistemas pervasivos

- Utilizados para computação de alto desempenho
- Divididos em subgrupos:
 - Cluster Computing
 - Grid computing
 - Cloud computing

Os **sistemas de computação distribuída** são aqueles em que múltiplos computadores trabalham juntos para resolver problemas computacionais.

Esses sistemas compartilham recursos (como processamento, armazenamento e rede) para oferecer maior desempenho, escalabilidade e confiabilidade.

Características Principais

Transparência – O sistema deve parecer um único ambiente para o usuário, mesmo sendo distribuído. Isso pode incluir:

- Transparência de acesso (o usuário não precisa saber onde os dados estão).
- Transparência de localização (os dados podem estar em qualquer máquina).
- Transparência de replicação (o sistema pode ter cópias de segurança sem que o usuário perceba).

Escalabilidade – O sistema pode crescer adicionando mais máquinas sem comprometer o desempenho.

Tolerância a Falhas – O sistema deve continuar funcionando mesmo se algumas máquinas falharem.

Concorrência – Múltiplos processos podem rodar ao mesmo tempo, aumentando a eficiência.

Balanceamento de Carga – A carga de trabalho deve ser distribuída entre os nós para evitar sobrecarga em alguns servidores.

Os sistemas de computação distribuída podem ser organizados de várias formas:

Cliente-Servidor

- O servidor fornece serviços e os clientes fazem requisições.
- Pode haver múltiplos servidores para diferentes funções (web, banco de dados, autenticação).
- Exemplo: Aplicações web, como um site de e-commerce onde um servidor processa as compras.

Computação em Cluster

- Vários computadores (nós) trabalham juntos como um único sistema.
- Normalmente usados para alto desempenho (HPC High-Performance Computing).
- Exemplo: Supercomputadores, processamento de grandes volumes de dados (Big Data).

Computação em Grade (Grid Computing)

- Usa recursos computacionais geograficamente dispersos.
- Cada nó pode ter hardware e sistemas operacionais diferentes.

Computação em Nuvem (Cloud Computing)

- Recursos (como servidores, armazenamento e bancos de dados) são fornecidos via internet.
- Pode ser pública (AWS, Azure, Google Cloud), privada ou híbrida.
- **Exemplo:** Serviços de streaming (Netflix, Spotify), armazenamento em nuvem (Google Drive, OneDrive).

Computação P2P (Peer-to-Peer)

- Todos os nós podem atuar como cliente e servidor ao mesmo tempo.
- Funciona sem um servidor central.
- **Exemplo:** Torrent, redes blockchain.

Vantagens da Computação Distribuída

Melhor desempenho – Trabalha de forma paralela para maior eficiência.

Alta disponibilidade – Se um nó falha, o sistema pode continuar funcionando.

Escalabilidade – Facilidade para adicionar novos nós conforme necessário.

Redução de custos – Pode usar máquinas comuns ao invés de supercomputadores caros.

Exemplos de Uso da Computação Distribuída

Google Search – Processa bilhões de consultas usando clusters distribuídos.

Amazon AWS – Fornece serviços em nuvem distribuídos globalmente.

Jogos Online – Servidores distribuídos para jogos multiplayer (ex.: Fortnite, Minecraft).

Simulações Científicas – Modelagem climática, previsão de terremotos.

Big Data e Machine Learning – Sistemas como Hadoop e Spark processam grandes volumes de dados.

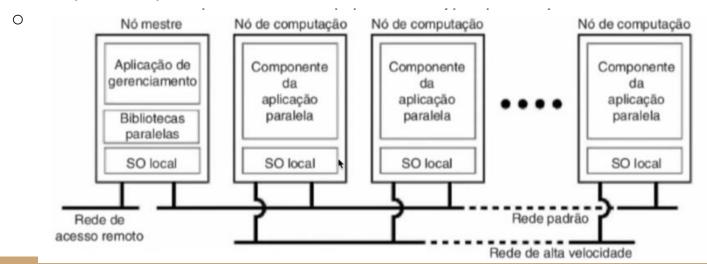
O que podemos concluir da computação distribuída

Os **sistemas de computação distribuída** são essenciais para aplicações modernas, desde serviços de nuvem até supercomputadores para pesquisa científica.

Eles oferecem desempenho e escalabilidade, mas também apresentam desafios como sincronização, segurança e gerenciamento de falhas.

Cluster Computing

- Computadores similares conectados em rede de alta velocidade.
 - Muitos computadores comuns é mais barato que único supercomputador.



Grid computing (ou computação em grade) é um modelo de computação que usa vários computadores conectados em rede, trabalhando juntos para resolver tarefas complexas como se fossem um supercomputador

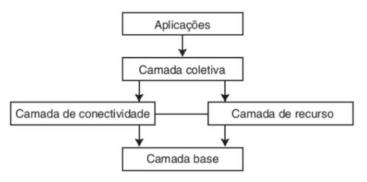
Funcionamento:

- Diversos computadores independentes (podem estar em lugares diferentes) são conectados por uma rede (geralmente a internet ou intranet).
- Cada computador da "grade" (grid) doa tempo de processamento e/ou espaço de armazenamento.
- Um gerenciador de tarefas divide o problema em partes menores e distribui entre os computadores.
- Os resultados são enviados de volta, reunidos e processados como um só.

Características

Descrição	Explicação	
Distribuído	Usa recursos espalhados em diferentes locais	
Colaborativo	Cada nó (computador) contribui com uma parte	
Escalável	Pode crescer adicionando mais máquinas	
Heterogêneo	Pode usar máquinas com sistemas diferentes	

- Federação de recursos de diferentes organizações
- Compartilhamento de servidores de computação armazenamento, BDs, dispositivos especiais
- Sistemas de computação em grad tem um alto grau de heterogeneidade, nenhuma premissa é adotada em relação ao Hardware, SO, redes, domínios administrativos,...
- Os recursos de diferentes organizações são reunidos para permitir a colaboração de um grupo de pessoas ou instituições.



Coletiva: Coordena <u>ações entre múltiplos recursos</u>. Ex: balanceamento de carga, localização de serviços, colaboração entre diferentes partes da grid.

Ex: serviços de diretório, localização de recursos,

Aplicação: Onde os <u>usuários interagem</u> com a grid. São os programas e interfaces que usam os recursos da grid.

Ex: simulações científicas, análise de grandes dados (Big Data), modelagens climáticas.

Camada base: Também chamada de *Infraestrutura*.

É a base: conecta todos os dispositivos e fornece acesso aos <u>recursos</u> <u>físicos</u>, como CPU, memória, arquivos e sensores.

Ex: computadores, servidores, clusters, sensores.

Conectividade: Responsável pela **comunicação** entre os nós da grid. Define protocolos de <u>segurança</u>, <u>autenticação</u> e <u>transferência</u> <u>de dados</u>.

Ex: TCP/IP, SSL, protocolos de autenticação.

Recursos: Gerencia os <u>recursos individuais</u> de cada nó. Cuida de tarefas como:

- Descobrir recursos disponíveis
- Agendar tarefas
- Monitorar uso

NOTA

Normalmente as camadas coletiva, de conectividade e de recursos formam o cerne daquilo que podemos chamar de camada de middleware em grade.

Camada	Função Principal
Base	Acesso direto aos recursos físicos
Conectividade	Comunicação segura entre os nós
Recursos	Gerenciamento de recursos individuais
Colaborativa	Coordenação entre vários recursos/nós
Aplicação	Interface de uso final (programas e usuários)

Grid Computing - Diferença entre Grid, Cluster e Cloud

Característica	Grid Computing	Cloud Computing	Cluster Computing
Conceito	Computadores independentes trabalhando juntos pela rede	Fornecimento de recursos de TI via internet sob demanda	Conjunto de computadores interligados localmente para trabalhar como um só
Localização	Distribuído geograficamente (internet ou intranet)	Totalmente remoto (geralmente em data centers)	Local (mesmo local físico ou rede local)
Conectividade	Rede ampla (WAN, Internet)	Internet	Rede local (LAN)
Gerenciamento	Compartilhado entre organizações ou usuários	Gerenciado por provedores (ex: AWS, Azure, Google Cloud)	Centralizado e controlado localmente

Grid Computing - Diferença entre Grid, Cluster e Cloud

Característica	Grid Computing	Cloud Computing	Cluster Computing
Escalabilidade	Alta (adiciona-se mais máquinas à grade facilmente)	Altíssima (on-demand e automática)	Limitada à infraestrutura física
Custo	Geralmente gratuito ou baseado em contribuição voluntária	Pago conforme uso	Alto custo inicial (compra e manutenção dos servidores)
Tolerância a falhas	Média – depende da estrutura da grade	Alta – com backups e redundância automática	Média – pode haver falhas se um nó principal cair

Grid Computing - Diferença entre Grid, Cluster e Cloud

Característica	Grid Computing	Cloud Computing	Cluster Computing
Integração entre nós	Heterogênea (diferentes sistemas operacionais e hardware)	Transparente ao usuário	Homogênea (geralmente máquinas similares)
Foco principal	Compartilhar poder de processamento entre locais distintos	Flexibilidade, escalabilidade e serviços sob demanda	Desempenho alto e sincronização em tarefas específicas

Resumo do quadro comparativo

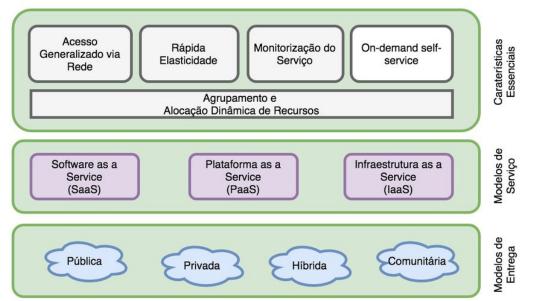
Grid Computing = Cooperação de computadores independentes espalhados.

Cloud Computing = Serviços e infraestrutura remota, sob demanda.

Cluster Computing = Conjunto de máquinas locais trabalhando como uma só.

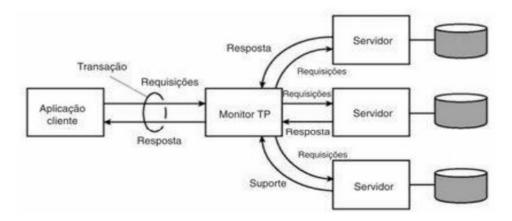
Cloud Computing

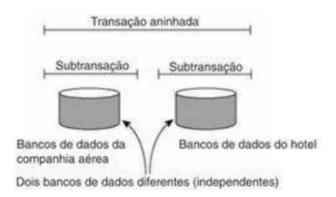
- Recursos computacionais virtualizados oferecidos por provedor
 - Elasticidade: Podem aumentar / diminuir recursos sob demanda
 - o pay-per-use: Usuários só pagam o que consomem



Sistemas Informação Distribuídos - Transações Distribuídas

- Transação: Conjunto de operações que executa tudo ou nada (Propriedades AICD);
- Transações distribuídas: Sub-transações podem rodar em servidores diferentes





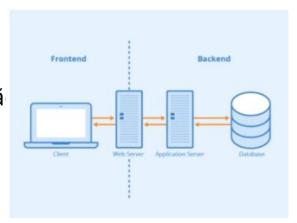
Sistemas Informação Distribuídos - Integração de aplicações corporativas

- Aplicações remotas se comunicam para oferecer funcionalidades
 - EX: Web Services, Microservices
- Diferentes formas de comunicação
 - Remote Procedure Call (RPC)
 - Remote Method Invocation (RMI)
 - Mensagens / publish-subscribe(pub-sub)



- Sistemas de informação integrados em rede
 - EX: Frontend/backend, BD, microsserviços
- Desafios de consistência dos dados e comunicação

- Dois tipos principais
 - o Processamento de transações distribuídas
 - Integração de aplicações corporativas



O que são Sistemas de Informação Distribuídos?

São aplicações que usam uma infraestrutura de sistema distribuído para coletar, processar, armazenar e distribuir informações.

Exemplos clássicos incluem sistemas de arquivos distribuídos, bancos de dados distribuídos e sistemas de recuperação de informações.

Esses sistemas são construídos sobre os princípios da computação distribuída, mas com o foco específico em **manipulação e gerenciamento de dados** de forma integrada e coesa, mesmo que os dados estejam fisicamente em locais diferentes.

Princípios Fundamentais

Transparência

A transparência é um dos pilares centrais e aparece em várias formas:

- Transparência de Acesso: o modo de acessar dados é o mesmo, independentemente de onde eles estão.
- Transparência de Localização: os usuários não precisam saber onde o dado está armazenado.
- Transparência de Migração: dados podem ser movidos sem afetar a aplicação.
- Transparência de Replicação: usuários não sabem se estão acessando uma cópia ou o original.
- Transparência de Concorrência: múltiplos usuários acessam os dados sem afetar a integridade.
- Transparência de Falhas: o sistema continua operando mesmo após falhas parciais.

Componentes Clássicos de um Sistema de Informação Distribuído Sistemas de Arquivos Distribuídos (DFS)

Permitem que arquivos armazenados em diferentes servidores possam ser acessados como se estivessem em um único sistema.

- Exemplos: NFS (Network File System), AFS (Andrew File System).
- Abstrações como "montagem" e "caminhos globais" ajudam na transparência.

Bancos de Dados Distribuídos (DDBMS)

São sistemas de gerenciamento de banco de dados onde os dados estão fisicamente em mais de um local.

• Desafios: garantir transações distribuídas, consistência dos dados, consultas eficientes.

Serviços de Diretório

Como o LDAP, que armazenam informações sobre usuários, permissões, recursos de rede.

Serviços Web e Sistemas Baseados em Middleware

Como CORBA, SOAP, RESTful APIs — permitem comunicação entre diferentes sistemas distribuídos e heterogêneos.

Segurança em Sistemas Distribuídos de Informação

A descentralização aumenta os riscos. Principais mecanismos de proteção:

- Autenticação (usuário é quem diz ser)
- Autorização (controle de acesso baseado em papéis)
- Criptografia de dados em trânsito e em repouso
- Logs e auditorias

Transações Distribuídas e o Desafio da Confiabilidade

Propriedades ACID em sistemas distribuídos:

- **Atomicidade**: tudo ou nada.
- Consistência: o sistema permanece em estado válido.
- **Isolamento**: execuções concorrentes não interferem.
- **Durabilidade**: uma vez feito, não se desfaz.

Escalabilidade

Sistemas distribuídos precisam crescer sem queda significativa de desempenho. Estratégias:

- Divisão horizontal de dados (*sharding*)
- Caches distribuídos
- Balanceamento de carga
- Uso de redes P2P para sistemas de informação muito grandes (como sistemas de busca ou torrents)

Sistemas de Informação Distribuída (Replicação e Consistência

Replicação de Dados

- Melhora desempenho (dados mais próximos dos usuários).
- Melhora disponibilidade (falhas em um servidor não impedem o acesso).
- Causa o desafio de manter a consistência entre réplicas.

Modelos de Consistência

- Forte (strong): todas as réplicas mostram o mesmo valor após uma escrita.
- Eventual: após algum tempo, todas convergem para o mesmo estado.
- Causal: respeita a ordem causal das operações.

Sistemas de Informação Distribuída (Replicação e Consistência)

O que são Modelos de Consistência?

Modelos de consistência definem o comportamento esperado de um sistema distribuído no que diz respeito à visibilidade e atualização de dados replicados. Em sistemas distribuídos, os dados geralmente são replicados em vários servidores por motivos de desempenho e disponibilidade. A consistência determina quando e como essas réplicas refletem mudanças feitas por operações de escrita.

Sistemas de Informação Distribuída (Consistência)

Consistência Forte (Strong Consistency)

Todos os nós veem as mesmas atualizações no mesmo instante.

Exemplo: Imagine um sistema bancário. Você faz uma transferência e imediatamente em qualquer lugar do mundo o saldo é o mesmo.

Vantagem: previsibilidade.

Desvantagem: latência maior e menor disponibilidade.

Sistemas de Informação Distribuída (Consistência)

Consistência Causal (Causal Consistency)

Se uma operação B depende logicamente de uma operação A, então todos os nós verão A antes de B.

Exemplo: Você posta uma foto no Instagram (A), depois alguém comenta (B). Outros usuários veem primeiro a foto, depois o comentário.

Vantagem: mantém a lógica das dependências. **Desvantagem:** mais complexa que a eventual.

Sistemas de Informação Distribuída (Consistência)

Quadro comparativo

Modelo	Ordem de Atualização	Disponibilidade	Uso Ideal
Forte	Imediata e global	Menor	Banco, Sistemas críticos
Causal	Ordem lógica mantida	Moderada	Redes sociais, apps colaborativos
Eventual	Atualiza com o tempo	Alta	Sistemas distribuídos globais

Sistemas de Informação Distribuída (Consistência)

Consistência Eventual (Eventual Consistency)

Todos os nós eventualmente terão os mesmos dados — mas não imediatamente.

Exemplo: Você atualiza seu perfil em uma rede social. Alguém em outro país pode ver a versão antiga por alguns segundos antes da nova atualização aparecer.

Vantagem: alta disponibilidade e baixo custo.

Desvantagem: não há garantia de ordem ou atualizações imediatas.

Sistemas pervasivos

Dispositivos móveis geralmente pequenos,

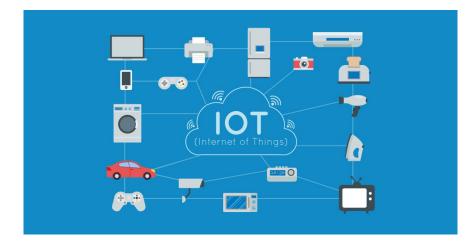
instáveis, com sensores, conexão sem fio e uso de bateria

Formam a Internet das coisas

0

Divididos em:

- Sistemas ubíquos
- Sistemas móveis
- Redes de sensores



Sistemas pervasivos

Sistemas **pervasivos** são aqueles que **estão "em todo lugar"**, ou seja, **integram-se ao ambiente** de forma quase invisível e **funcionam automaticamente**, sem o usuário perceber.

Ubíquo

- significa "em todo lugar ao mesmo tempo".
- A ideia é que a tecnologia esteja presente em todos os lugares, sempre disponível.
- Exemplo: Um smartphone que você leva para todo lado é ubíquo está sempre com você.

Pervasivo (espalha ou penetra)

- Refere-se a sistemas que se integram ao ambiente de forma invisível, silenciosa e automática.
- Exemplo: Sensores de movimento escondidos que controlam luzes sem que você veja ou perceba.

Sistemas pervasivos

Quadro comparativo

Conceito	Ubíquo	Pervasivo
Presença	Está em todos os lugares	Está embutido no ambiente
Visibilidade	Pode ser visível	Geralmente é invisível ou discreto
Acesso	Sempre acessível	Sempre funcionando, quase sem interação
Foco	Disponibilidade	Integração e automação

Desafio: Permitir a comunicação entre cliente e servidor

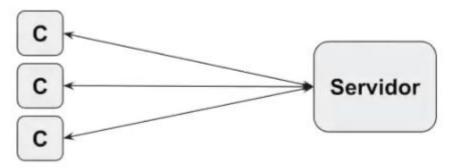
Como estabelecer a comunicação entre os clientes e o servidor

Troca de Mensagem: Chamada remota de procedimentos (RPC)



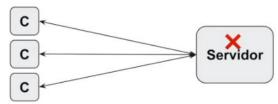
Desafio: Permitir o acesso de múltiplos usuários

Multithreading, programação assíncrona

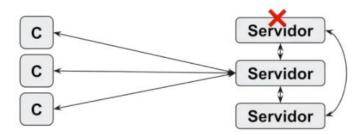


Desafio: Se o servidor falhar, o sistema fica indisponível

Se o disco falhar permanentemente, todos os dados serão perdidos

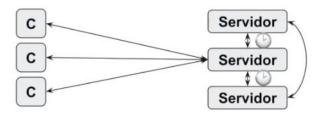


Solução: Replicação (réplicas secundárias ou backup)



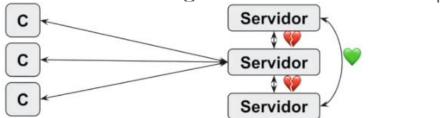
Desafio: Atrasos na comunicação entre servidores

A réplica primária falhou ou a conexão está lenta

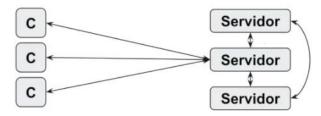


Solução: detector de falhas

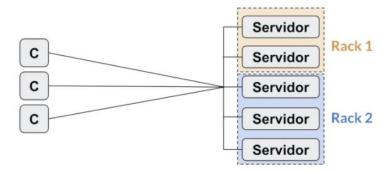
Heartbeat periódico. Pode haver engano se houver atraso atípico



Desafio: Seu sistema popularizou e ficou sobrecarregado

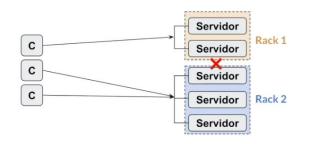


Solução: replicação ativa e balanceamento de carga



Desafio: Falha na comunicação entre grupos de servidores

Split brain (cérebro partido): Pode gerar inconsistência nos dados:



Por exemplo, um problema na transação bancária

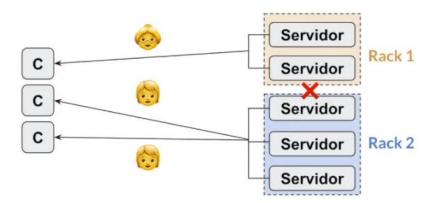
Solução:

Só aplica ações se a maioria de servidores confirmarem

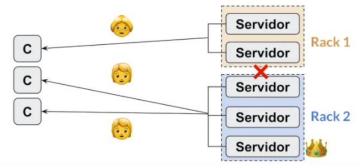
Apenas quem acessa o Rack 2 teria os serviços disponíveis

Precisa de 2f + 1 servidores para tolerar f falhas

Desafio: Parte dos cliente pode ler dados desatualizados



Desafio: Parte dos cliente pode ler dados desatualizados



Solução: Eleição de um líder 🕌

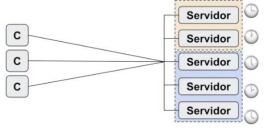
Controlar e coordenar replicação nos servidores

Só retorna valor ao cliente se o **líder** garantir que está consistente na maioria dos servidores

Desafio: Os relógios dos servidores marcam horas diferentes

Como ordenar os eventos que chegam nos diferentes servidores?

Latência da rede pode dificultar a sincronização dos relógios



Por exemplo, postagem e comentários, inversão de ordem devido ao problema de sincronismo de relógio

Solução 1: Sincronização de relógios

Ajustar relógios periodicamente (atrasos dificultam)

Solução 2: Relógios lógicos

Contador incremental de eventos indicando ordem

Desafio: Tolerar falhas e obter consenso dos servidores

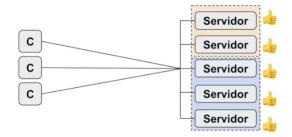
Concordar em quais dados devem ser armazenados, na sua ordem e quando torná-los

visíveis aos usuários

Solução: Aplicar algoritmos de consenso distribuídos

Juntar tudo que falamos e mais um pouco

Veremos melhor no decorrer da



Estilos arquiteturais

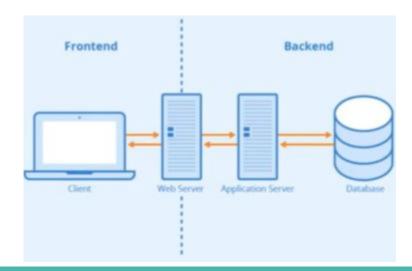
- Como o sistema é dividido em componentes?
- como os componentes estão conectados aos outros?
- Quais dados os componentes trocam entre eles?
- Como componentes s\u00e3o configurados conjuntamente no sistema?

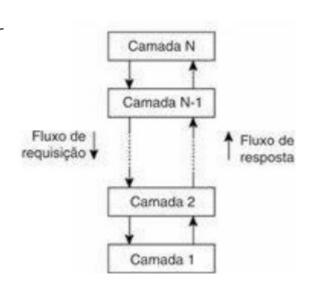
Estilos de arquitetura importantes para sistemas distribuídos:

- Arquitetura em Camadas
- Arquitetura orientada a objetos / Serviços
- Arquitetura baseada em recursos
- Arquitetura publish-subscribe

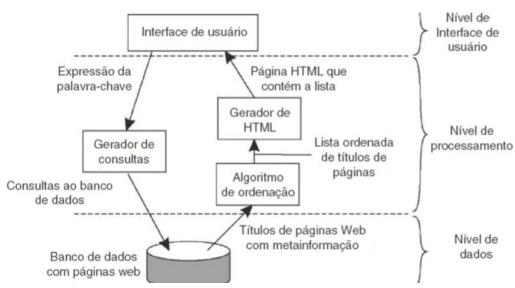
Arquitetura em camadas

- O componente em uma camada só pode chamar a camada de abaixo e receber sua resposta.
 - Popular em sistemas Web (Fonteend/bakend/BD)



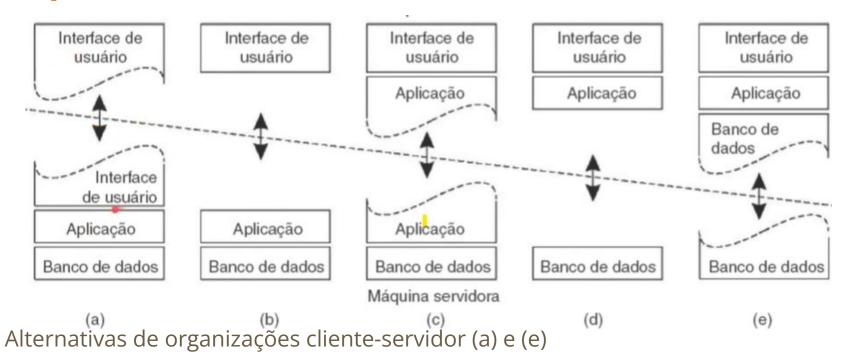


Arquitetura em camadas



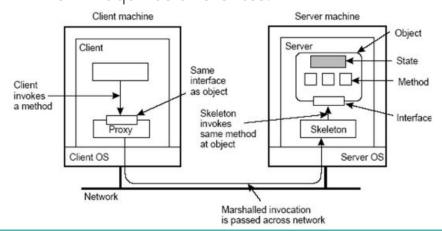
Organização simplificada de um mecanismo de busca da internet em três camadas diferentes.

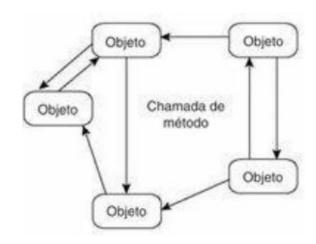
Arquitetura em camadas



Arquitetura Orientada a Objetos

- Objetos distribuídos interagem via chamada remota de métodos
 - Benefícios da orientação a objetos, rodando em máquinas diferentes.





Arquitetura orientada a Serviços

- Separação de serviços que operam de forma independente
 - Ideia similar aos objetos distribuídos
- Aplicação distribuída é composta por vários serviços diferentes
 - o Importante ter interfaces bem definidas e padrão de comunicação

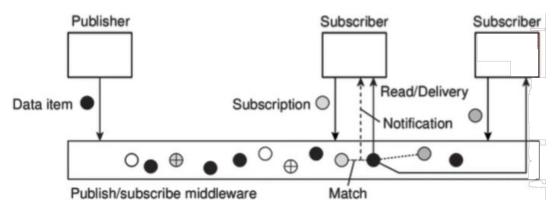


Arquitetura Baseada em Recursos

- Sistema em uma coleção de recursos gerenciados individualmente
- Exemplo: Representational State Transfer (REST)
 - Recursos São identificados por esquema único de nomeação
 - Os serviços oferecem a mesma interface (GET, PUT, DELETE, POST)
 - Mensagem enviadas de / para serviços são-contidas
 - Os componentes não guardam estado das requisições(stateless)
 - Usa padrões populares (HTTP, JSON)
 - HTTP: Torna a comunicação mais simples, facilitando o uso pelos browsers
 - JSON: Organização dos dados
 - Caso precise guardar os estados anteriores, não é interessante utilizar o REST

Arquitetura Publish-subscribe

- Um processo publica eventos para interessados (publish)
- Processos que se inscrevem e recebem os eventos (subscribe)
- Comunicação não exige referência direta. Pode ser:
 - **Baseado em eventos:** exige que ambos estejam conectados
 - Espaço de dados compartilhados: Comunicação offline



O middleware só permite acesso aos processos que se inscreveram para os eventos

Arquitetura de Sistemas

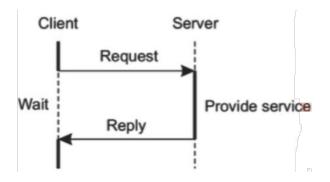
- Quais componentes vão existir
 - Quais componentes deverão existir
 - Quais as suas responsabilidades
 - Como eles v\u00e3o interagir?
 - Onde estarão localizados?

0

- Formas de organização
 - Centralizada
 - Descentralizada
 - Híbrida

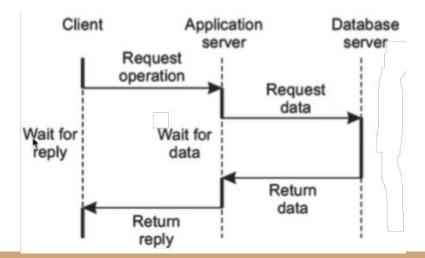
Organização centralizada

- Arquitetura Cliente-Servidor
- Há processos oferecendo serviços (Servidor)
 - Servidor: Processo que implementa serviços específico
- Há processos que usam tais serviços oferecidos (clientes)
 - o Cliente: Processo que requisita um serviço
 - Envia requisição (request) e guardar resposta do servidor (reply)



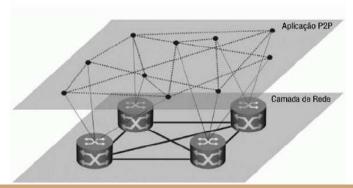
Organização Centralizada

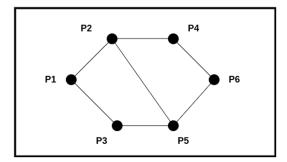
- Arquitetura cliente-servidor multi-camadas
- Componente em uma camada só acessa camada subsequente
 - Servidores podem agir como clientes, requisitando outros servidores
 - Exemplo: aplicações web em 3 camadas: front end, back end, database



- **peer-to-peer:** Processos são clientes e servidores ao mesmo tempo
- rede overlay (sobreposição): rede de processos (nós) que podem se comunicar
 - Nem todos nós se comunicam diretamente
 - Não há um canal de comunicação direto entre todos os pares de processos do sistema distribuído
 - Em alguns casos é necessário passar por um ou mais intermediários
 - Envolve a questão do roteamento

0



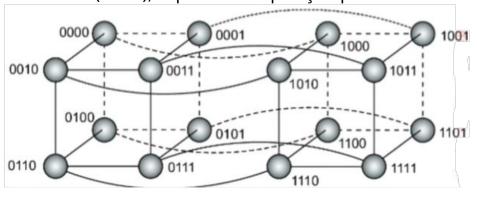


- Tipos de organização de sistemas p2p:
 - Estruturada
 - Não estruturada
 - Hierárquica

Sistemas p2p estruturados

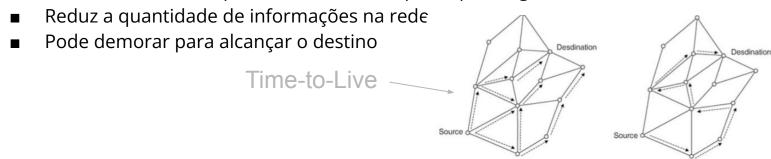
- Topologia é bem determinada (anel, árvore, grade, etc)
- EX: cada peer tem um id e se comunica no máximo com 4 peers;

para buscar chave x (hash), repassa a requisição para vizinho mais próximo



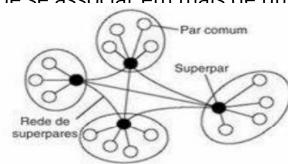
Sistemas p2p não estruturados

- A lista de vizinhos de cada peer é montada sem estrutura definida de forma ad hoc
 - Busca com Flooding (inundação): repassa requisição para todos os vizinhos
 - Pode alcançar o destino mais rápido
 - sobrecarrega a rede
 - Busca com Random walk (passeio aleatório): repassa para alguns vizinhos aleatórios



Sistemas p2p hierárquicos

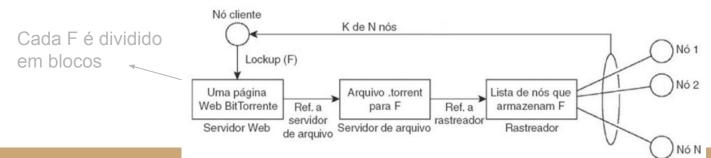
- Super peers formam rede overlay para manter índice de dados
 - Auxilia os peers regulares a acharem dado / peer desejado
 - Coordena a comunicação entre os demais níveis
 - Exemplo Skype: super peers para buscar, login e lidar com firewall
 - Passam por uma eleição dentro do sistema (processamento, disponibilidade)
 - o Um peer regular pode se associar em mais de um super peers



Arquiteturas híbridas

Sistemas distribuídos colaborativos (ex: BitTorrent)

- Cliente-servidor para buscar arquivos + P2P para download/upload
- Trackers gerenciam peers ativos e sabem quem tem os dados
 - Os dados são segmentados e alocados em diversos peers
 - Estrutura centralizada ou distribuída em Distributed Hash Table (DHT) (pode usar os regulares)
 - Geralmente os Trackers são os super peers
- Peers fazem download/upload de blocos do arquivo com peers vizinhos



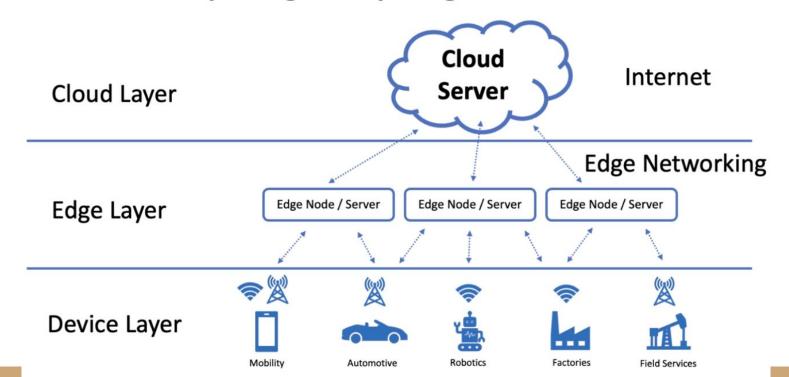
Arquiteturas híbridas

- Edge computing (Computação de borda): servidores são posicionados na "borda" da rede
 - EX: limite entre a internet e a rede de um provedor de internet
 - Otimiza a distribuição de conteúdo e processamento
 - Dispositivos de clientes também podem fazer parte

- Na computação edge, dispositivos como sensores, câmeras, roteadores, ou pequenos servidores locais realizam o processamento dos dados ali mesmo, "na borda" (edge) da rede.
- Só informações relevantes ou processadas são enviadas para a nuvem ou datacenter, se necessário.

Arquiteturas híbridas

Simple Edge Computing Architecture



Vantagem Edge Computer

Vantagens:

- Baixa latência: Respostas mais rápidas, ideais para aplicações em tempo real.
- Menor uso de banda: Menos dados precisam ser enviados para a nuvem.
- Maior privacidade: Dados sensíveis podem ser processados localmente.
- Maior autonomia: Funciona mesmo com conexão de rede limitada ou intermitente.

Estados de um processo

- Processo: é um programa de computador em execução
- Estados Possíveis de Processo
 - o Em Execução (Running) Na CPU
 - o Pronto (Ready) Aguardando Acesso à CPU
 - o Bloqueado (Blocked) Evento Externo (I/O)

Transições entre Estados



- 1. O processo bloqueia aguardando uma entrada
- 2. O escalonador seleciona outro processo
- 3. O escalonador seleciona esse processo
- A entrada toma-se disponível

Comunicação entre processos

Toda comunicação em sistemas distribuídos é baseada em <u>troca de mensagem</u> (baixo nível)

No caso de sistemas distribuídos processos não compartilham memória

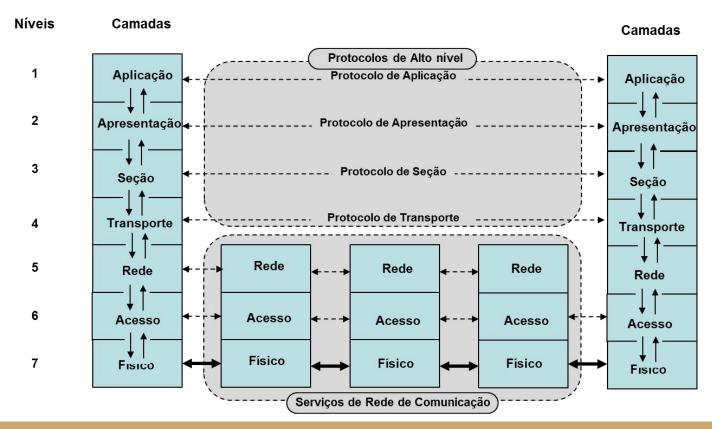
Comunicação orientada a processos

Lida diretamente com as primitivas da camada de transporte (TCP e UDP).

Chamada remota de procedimento (RPC)

Abstrai a troca de mensagens de baixo nível

Protocolo de Comunicação



Mensagens no protocolo TCP/IP

- Comunicação de rede (IP)
 - Comunicação best-effort de pacotes entre nós
 - Dados brutos sem garantias de recebimento, ordem, integridade
- Camada de transporte (TCP / UDP)
 - Comunicação entre <u>processos</u>
 - A comunicação IP é multiplexação em <u>portas</u>
 - Pode adicionar garantias

Comunicação entre processos

- Primitivas básicas:
 - Send(): Envia mensagem
 - **Receive():** Recebe mensagem

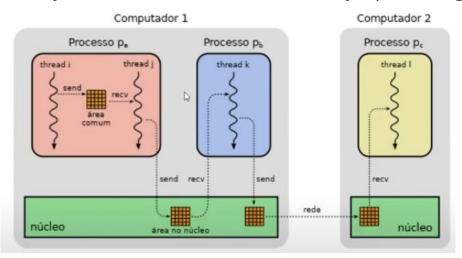
Sockets

- Abstração de passagem de mensagem (datagrama) UDP
- Abstração do fluxo TCP:
- Destino definido por <endereço ip>:<porta>



Camada de transporte

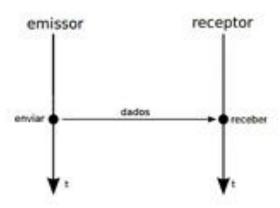
- Fornece os meios de comunicação atuais para a maioria dos sistemas distribuídos
- Protocolos de internet
 - **TCP**: Orientado a conexão, confiável, comunicação orientada por fluxo (pacotes sequenciados e não numerados)
 - UDP: Comunicação não confiável (melhor esforço) por datagramas



Aspectos da Comunicação

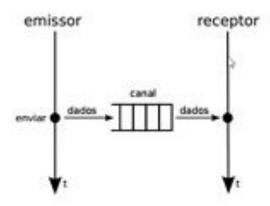
Direta

enviar (dados, destino) receber (dados, origem)



Indireta

enviar (dados, canal) receber (dados, canal)

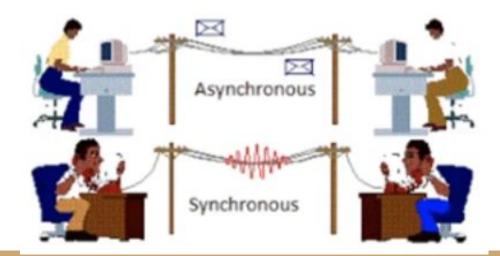


Emissor e receptor não precisam se conhecer

Tipos de comunicação

Assíncrona (não bloqueante): o processo continua a executar após submeter a mensagem para transmissão:

Síncrona: (Bloqueante): Processo bloqueia até que a mensagem seja recebida



Aspectos da Comunicação

- Capacidades dos canais (Buffers)
- Capacidade nula (n = 0)
 - Síncrona: Emissor fica bloqueado até que o emissor receba os dados e virce-versa.
 - Assíncrona: ñão viável
- Capacidade infinita n = infinito
 - Não existe na prática
- Capacidade finita (0 < n < infinito)
 - Síncrona:Se o canal (buffer) estiver saturado, o emissor fica bloqueado até haver liberação de espaço
 - Assíncrona: Se o canal (buffer) estiver saturado, o emissor recebe um retorno indicando um erro

- **UDP** é o **IP** no nível de transporte
 - Transmissão de datagramas convertidos em pacotes
 - o checksum é opcional
 - Não há garantia de chegada ou ordenação
 - Não há retransmissão

- Primitivas de comunicação
 - Send(): Envia datagramas, pode ser não-bloqueante
 - Receive(): Recebe datagramas, é bloqueante
 - Recebe de qualquer fonte (Canal "público")
 - Pode ter limite de espera (timeout) (opção)
 - Mensagens s\(\tilde{a}\) o enviadas quando dadas ao IP e postas em um buffer de recebimento at\(\tilde{e}\) o receive()
 - O que dar errado aqui?

- O que pode dar errado?
 - Mensagens podem ser perdidas
 - EX: buffer de recebimento cheio
 - Mensagens podem sair de ordem
 - EX: seguindo caminhos diferentes de roteamento IP
- Essas informações nos orienta a que tipo de sistemas devemos construir com o protocolo UDP

- UDP é util!
 - o Exemplos de comunicação que podem ser desenvolvidos com UDP:
 - DNS, DHCP, SNMP, tracerouter, NTP
 - Transmissão de áudio
 - Transmissão de vídeo
 - etc.
 - Utilização eficiente de banda em alto desempenho

Comunicação por TCP

TCP soma ao IP

- Confiabilidade (retransmissão se necessário)
- Fluxo de dados (em conexões)
- Segmentação automática dos fluxos de pacotes
- o Garantias com retransmissões, ordenação, checksums
- Controle de fluxo
- Buffering

Primitivas do TCP

- accept() e connect(): estabelecem uma conexão
- send() e receive(): Enviam / recebem bytes, não datagramas
- Abstraem:
 - Tamanho das mensagens (segmenta)
 - Perdas das mensagens (retransmissão)
 - Diferenças na velocidade de envio e recebimento (fluxo)
 - Duplicação e ordenação de mensagens
 - Destino das mensagens (outro lado da conexão)
 - Fonte conhecida e sendo a mesma até o fim da transmissão

Comunicação por TCP

O que pode dar errado?

- Não há desordenação
- Falhas são notificadas
 - Mas não são detectadas imediatamente (espera o ack não vir)
 - Difícil distinguir se a falha foi do processo ou da conexão
- Conexão e comunicação é mais lenta que o UDP
 - Exige conexão e comunicações (acks)

Comparativo resumido entre TCP X UDP

TCP	UDP
Confiável	Não confiável
Orientado a conexão	Sem conexão
Retransmissão de segmentos e controle de fluxo	Sem retransmissão e sem controle de fluxo
Sequenciamento de segmentos	Sem sequenciamento
Confirmação de recebimento de segmentos (ACK)	Sem confirmação