SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Arquiteturas de SD

Prof. Guilherme C. Kurtz

Arquiteturas

- Sistemas distribuídos muitas vezes são complexos, sendo que um único software pode estar dividido em vários pedaços espalhados por diversas máquinas;
- De forma a controlar tal complexidade, é crucial que estes sistemas estejam organizados adequadamente;
- A organização se dá em diversas formas, sendo as principais em relação a organização lógica dos componentes de software e a organização física propriamente dita;

Arquiteturas

- As arquiteturas de sistemas distribuídos irão tratar principalmente dos componentes de software que compõe tal sistema;
- Tais arquiteturas irão nos dizer como estes componentes deverão estar organizados e como os mesmos irão interagir;
- Há diversas opções de como os componentes de software estarão distribuídos em máquinas reais;

Arquiteturas

- Estilos Arquitetônicos:
 - Os estilos arquitetônicos irão definir a organização lógica de um sistema distribuído;
- Arquiteturas de sistemas:
 - As arquiteturas de sistemas irão definir a distribuição física dos componentes de software de um sistema distribuído.

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Estilos Arquitetônicos

Prof. Guilherme C. Kurtz

Estilos Arquitetônicos

- Os estilos arquitetônicos irão definir:
 - O modo como os componentes estão conectados
 - Os dados que serão trocados entre os componentes;
 - O modo como os componentes estarão configurados para formar o sistema;
- Primeiramente, é necessário definir alguns conceitos. Um componente é uma unidade modular com interfaces bem definidas, os quais são substituíveis dentro do ambiente;

Estilos Arquitetônicos

- Portanto, é importante ressaltar que um componente pode ser substituído, desde que seja respeitado suas interfaces;
- Um outro conceito importante são os conectores. Estes são mecanismos que servirão de mediadores na comunicação e cooperação entre componentes;
 - Ex: chamadas de procedimentos remotos, troca de mensagens, fluxo de dados, etc.

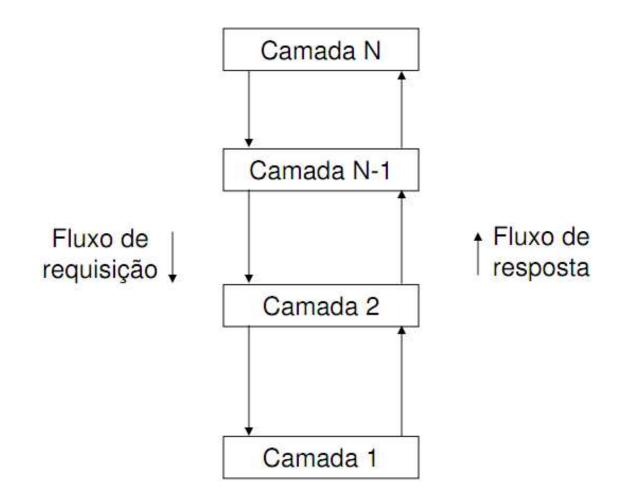
Estilos Arquitetônicos

- Com a utilização de componentes e conectores pode-se chegar a diversas configurações lógicas de SDs, sendo elas classificadas como estilos arquitetônicos;
- Dentre os estilos mais importantes, destacam-se:
 - Arquiteturas em camadas;
 - Arquiteturas baseadas em objetos;
 - Arquiteturas centradas em dados;
 - Arquiteturas baseadas em eventos.

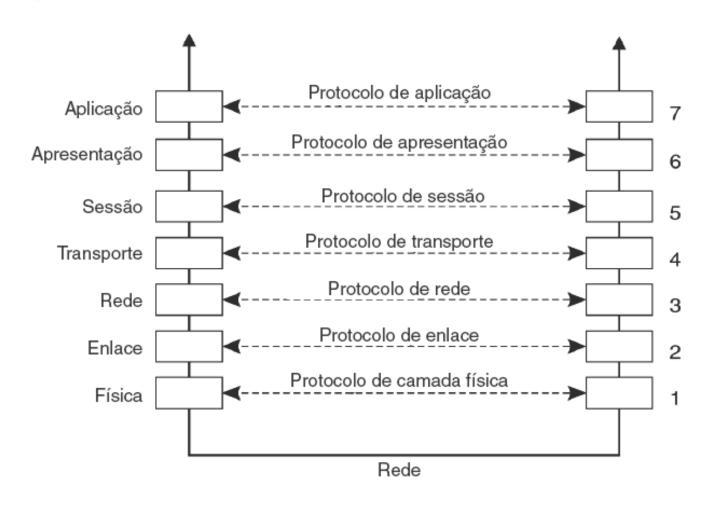
Arquiteturas em Camadas

- A idéia básica é: os componentes são organizados em camadas;
- Um componente da camada N tem permissão de chamar componentes na camada N-1, mas não o contrário;
- É um modelo bastante adotado em redes de computadores;
- O controle flui de camada para camada: requisições descem na hierarquia e resultados fluem para cima;

Arquiteturas em Camadas



Arquiteturas em Camadas



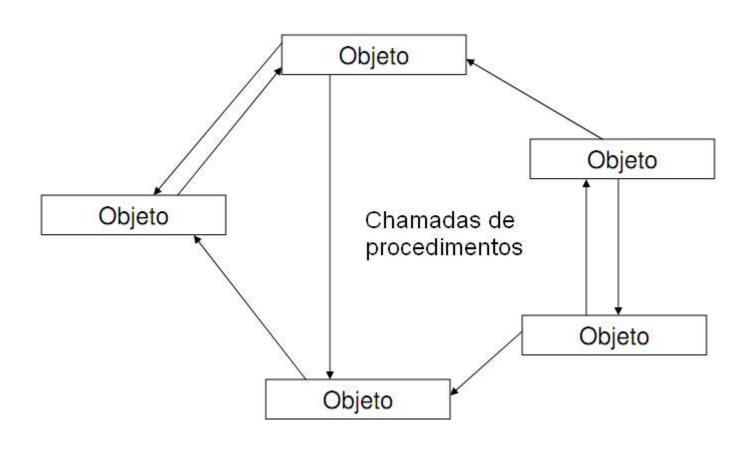
Arquiteturas baseadas em objetos

- Uma organização bem mais solta que a de camadas;
- Neste estilo arquitetônico, um objeto corresponde ao que foi definido anteriormente como um componente;
- Estes componentes são conectados uns aos outros através de um mecanismo de chamadas de procedimentos remotos;

Arquiteturas baseadas em objetos

- Este estilo arquitetônico se ajusta à arquitetura de sistema cliente-servidor:
 - Servidor implementa e cria o objeto;
 - Cliente acessa os métodos deste objeto através de chamadas de procedimento remoto;
- As arquiteturas em camadas e baseadas em objetos formam os estilos mais importantes para sistemas computacionais de grande porte;

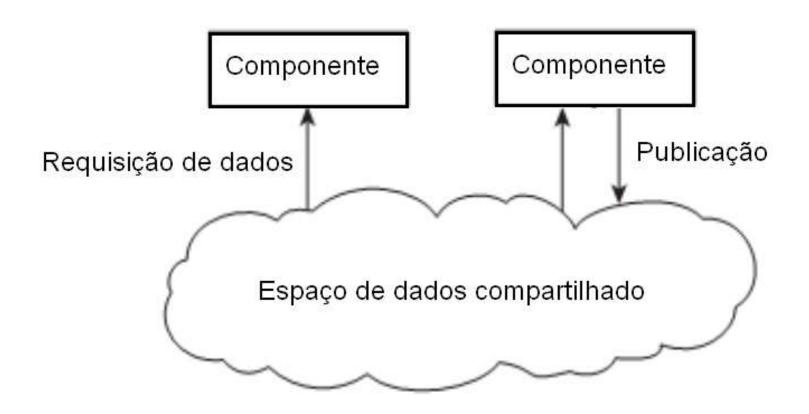
Arquiteturas baseadas em objetos



Arquiteturas centradas em dados

- Estilos centrados em dados são desenvolvidos na idéia de que os processos se comunicam por meio de um repositório comum:
 - Passivo ou ativo;
- Este tipo de arquitetura para sistemas distribuídos são tão importantes quanto as arquiteturas em camadas ou baseadas em objetos;
- Sistemas distribuídos baseados na Web, em grande parte, são centrados em dados, pois:
 - são um grande conjunto de aplicações;
 - dependem de um sistema distribuído de arquivos compartilhados
 - Quase toda a comunicação ocorre através destes arquivos;

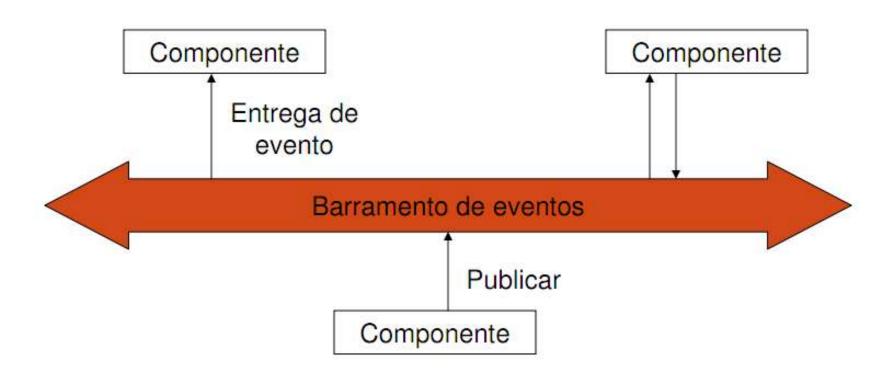
Arquiteturas centradas em dados



Arquiteturas baseadas em eventos

- Comunicação entre os processos baseada na propagação de eventos;
 - Que também pode transportar dados;
- Sistemas publicar/subscrever:
 - Certos processos publicam eventos;
 - Middleware assegura que somente os processos que se subscreveram para estes eventos o receberão;
 - Processos fracamente acoplados: processos não se referem explicitamente uns aos outros, mas sim aos eventos que lhe interessarem;

Arquiteturas baseadas em eventos



SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Arquiteturas de Sistemas

Prof. Guilherme C. Kurtz

Arquiteturas de sistemas

- As arquiteturas de sistemas irão definir questões a respeito dos componentes de software e sua colocação em máquinas reais;
- Desta forma, as seguintes questões são tratadas:
 - Como os diversos sistemas distribuídos são realmente organizados;
 - Onde serão colocados os componentes de software;
 - Como é estabelecida a interação entre estes componentes;

Arquiteturas de sistemas

- Dentre as principais arquiteturas, temos:
 - Arquiteturas centralizadas:
 - Cliente-servidor;
 - Arquiteturas descentralizadas:
 - Peer-to-peer;
 - Arquiteturas híbridas;

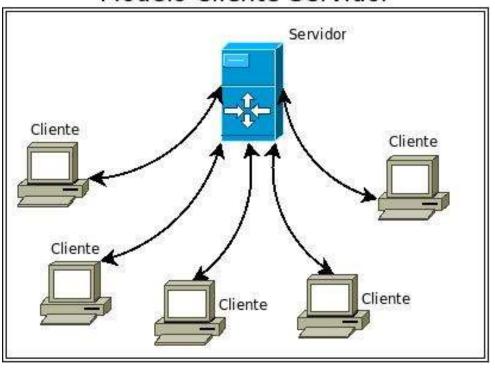
SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

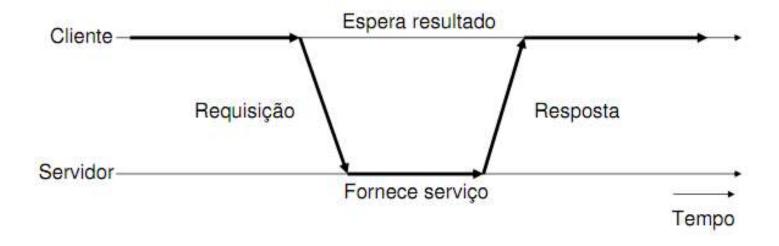
Arquiteturas Centralizadas

Prof. Guilherme C. Kurtz

- Modelo cliente-servidor;
- Neste modelo, os processos são divididos em dois grupos, com possível sobreposição:
 - Servidor: processo que irá implementar algum serviço específico, tal como um banco de dados ou um sistema de arquivos;
 - Cliente: processo que irá requisitar um serviço de um servidor através de uma requisição, e em seguida aguardando uma resposta do servidor.

Modelo Cliente-Servidor





- Comunicação:
 - Protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - Protocolo com conexão, confiável (TCP):

- Comunicação: protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - Protocolo mais simples, com um bom funcionamento em redes locais;
 - Quando um cliente for requisitar um serviço, ele simplesmente empacota uma mensagem para o servidor, identificando o serviço desejado juntamente com os dados de entrada necessários;
 - A mensagem é enviada para o servidor;
 - O servidor, que está sempre aguardando alguma solicitação, recebe a mesma e realiza o processamento;
 - Por fim, o servidor empacota os resultados e envia para o cliente.

- Comunicação: protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - É um protocolo mais eficiente, desde que se exista uma garantia de que não ocorram problemas de mensagens perdidas ou corrompidas;
 - Apesar disso, tornar o protocolo livre de possíveis falhas de transmissão não é uma tarefa trivial;
 - Solução possível e simples para uma falha na transmissão:
 - permitir que o cliente reenvie a transmissão quando ele não receber uma resposta do servidor...
 - Quais os possíveis cenários que surgem ao tomar esta atitude??

- Comunicação: protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - Caso 1: A mensagem pode ter chegado ao servidor, e a falha foi na resposta.



- Problema: o servidor irá processar duas vezes!
 - "transfira R\$1.000,00 para a minha conta... Duas vezes!"

- Comunicação: Protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - Caso 2: A transmissão da mensagem pode realmente, de fato, ter falhado no seu envio.



Para este tipo de problema, a solução funcionaria.

- Comunicação: Protocolo sem conexão, não confiável (UDP):
 - Quando uma operação pode ser repetida diversas vezes sem causar nenhum dano caso ocorra uma falha, ela é chamada IDEMPOTENTE.
 - Ex: consultar o saldo de uma conta, caso a resposta do servidor falhe, efetuar a requisição do saldo novamente não irá afetar em nada, logo, é uma operação idempotente.
 - Como algumas operações são idempotentes e outras não, fica claro que não existe uma solução única para tratar a perda de mensagens.

- Comunicação: protocolo com conexão, confiável (TCP):
 - Não apropriada para redes locais devido a baixa performance;
 - Solução interessante em sistemas de longa distância, onde a comunicação é não confiável;
 - A maioria dos protocolos de aplicação da internet são baseados em TCP/IP confiável;
 - Neste caso, quando um cliente for requisitar um serviço, primeiramente ele irá estabelecer uma conexão com o servidor;

Como distinguir entre cliente e servidor?

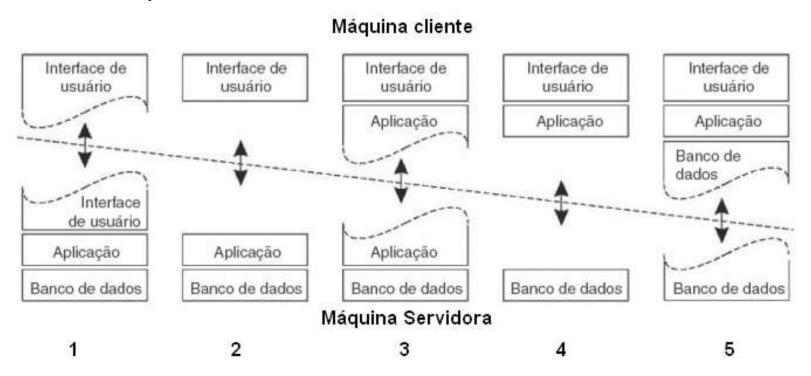
- Como distinguir entre cliente e servidor?
 - Em alguns casos não há uma clara distinção;
 - Exemplo: Servidor de banco de dados distribuídos;
 - O servidor pode atuar também como um cliente, pois pode passar requisições para diferentes servidores de arquivos;
 - Considerando que a maior parte das aplicações clienteservidor são voltadas ao acesso de usuários a banco de dados, é feita uma distinção em relação aos três seguintes níveis:
 - Nível de interface do usuário;
 - Nível de processamento;
 - Nível de dados.

- Nível de interface com o usuário:
 - Contém tudo o que é necessário para interface direta com o usuário, de interação com a aplicação;
- Nível de processamento:
 - Contém o "cérebro" da aplicação;
 - Exemplo: aplicação financeira, que exige métodos e técnicas sofisticados de estatística;
- Nível de dados:
 - Sistema de arquivos ou banco de dados, contendo os dados propriamente ditos;
 - Normalmente são implementados no lado do servidor;

- Com a distinção entre os 3 níveis lógicos, surgem diversas maneiras de se distribuir uma aplicação clienteservidor por várias máquinas;
- Uma maneira simples de se realizar esta divisão é:
 - A máquina cliente contem somente os programas implementando a interface do usuário;
 - A máquina servidora contem o restante: os programas que implementam o processamento e os dados;
- Apesar disso, diversas outras possibilidades podem ser adotadas, tal como:
 - Uma máquina cliente que implementa a interface;
 - Uma máquina intermediária implementando o processamento;
 - Outra máquina servidora armazenando os dados;

- Desta forma, através dos 3 níveis lógicos, percebe-se que uma aplicação clienteservidor pode seguir alguma das seguintes arquiteturas:
 - Arquitetura com duas divisões físicas;
 - Arquitetura com três divisões físicas;

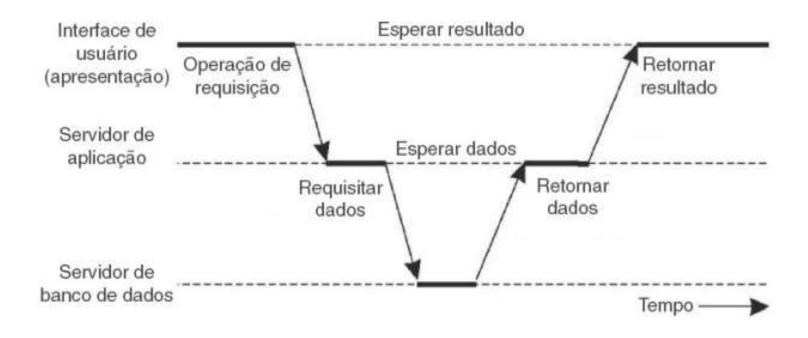
- Arquitetura com duas divisões físicas;
 - Várias possibilidades:



- Arquitetura com duas divisões físicas:
 - 1 Uma máquina terminal sendo que o controle da interface é feita por uma máquina remota;
 - 2 Toda a interface do usuário (inclusive o controle) está no lado cliente. Neste caso, o único processamento que a aplicação cliente realiza é a de apresentação da interface;
 - 3 Parte da aplicação (processamento) também está no cliente.
 Ex: validação de formulário, que deve estar todo preenchido;
 - 4 Maioria das aplicações, em que a interface e todo o processamento é feito pela máquina cliente, e o servidor simplesmente armazena os dados;
 - 5 Representa os casos em que a máquina cliente armazena uma parte dos dados. Ex: cache dos navegadores.

- Arquitetura com três divisões físicas:
 - Facilmente nota-se que as aplicações distribuídas cada vez mais se distribuem em diversas máquinas;
 - Muitas vezes um servidor atua também como uma máquina cliente, passando requisições para outras máquinas, e assim por diante;
 - Um exemplo disso são as arquiteturas com três divisões físicas, em que o processamento pode estar em uma máquina e os dados em outra;

Arquitetura com três divisões físicas:



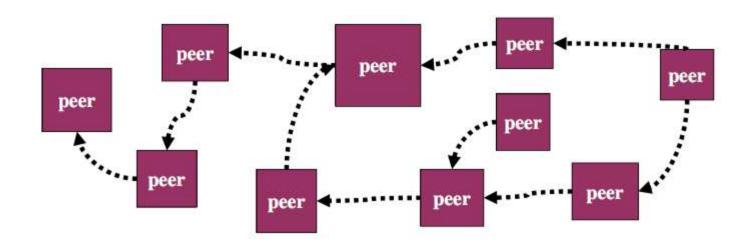
SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Arquiteturas Descentralizadas / P2P

Prof. Guilherme C. Kurtz

- Também conhecidas como arquiteturas P2P (peer-to-peer);
- Distribuição horizontal;
- Clientes e servidores são fisicamente subdivididos em partes logicamente equivalentes;
- Carga equilibrada:
 - Cada parte opera em sua própria porção do conjunto completo de dados;
- Interação simétrica entre os processos (todos iguais), onde cada máquina age como um SERvidor e cliENTe ao mesmo tempo → SERVENTS;

- Todos os processos tem funcionalidades semelhantes
 - Ex: compartilhamento de arquivos, edição colaborativa, etc.
- Não possui nenhuma estrutura hierárquica ou controle centralizado (na maioria dos casos);



Características

- Os peers constroem uma rede virtual de sobreposição denominada overlay:
 - Rede lógica construída sobre a rede física já existente;
 - Os nós são os processos e os enlaces são os canais de comunicação existentes;
- De modo geral (podendo variar em alguns casos):
 - Não há uma coordenação central;
 - Não há um banco de dados central;
 - Nenhum peer tem uma visão global do sistema;
 - Todo o dado existente pode ser acessado por qualquer peer;

Propriedades

- Interação mais complexa:
 - Implementações mais complexas;
 - Operações de pesquisa são complexas;
- Não há ponto único de falha;
- Grande potencial de escalabilidade;
- Redução de custos através do compartilhamento:
 - Cliente/Servidor: servidor geralmente custa bem mais caro;
 - P2P: o custo é disseminado entre os vários peers;
- Aplicado a ambientes em que todos os participantes cooperam para fornecer algum serviço onde:
 - Capacidade total agregada > capacidade individual;

Propriedades

- Anonimato / Privacidade:
 - Difícil de garantir com um servidor central;
 - Muitos usuários não querem que um servidor saiba de sua participação no sistema;
- Dinamismo:
 - Recursos (nodos computacionais) entram e saem do sistema continuamente;
- Comunicação Ad-hoc:
 - Sistemas P2P não contam com uma infraestrutura estabelecida, eles mesmos constroem sua própria;

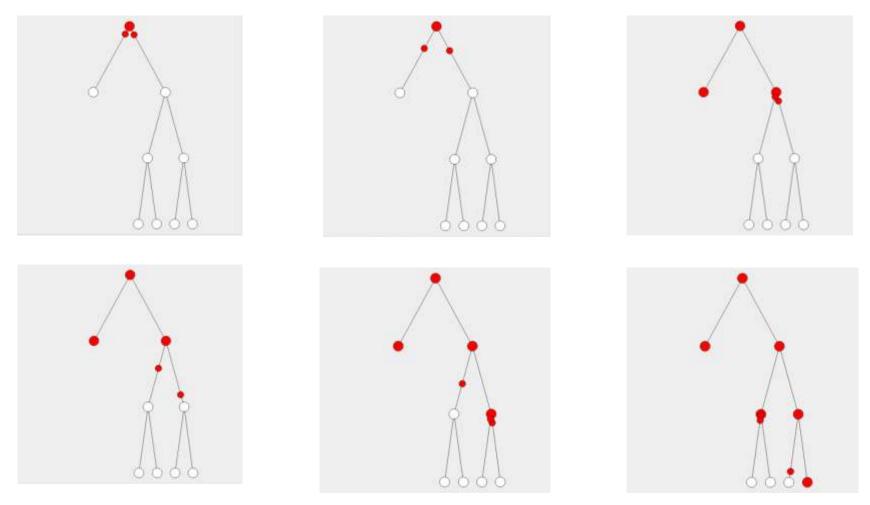
Desafios

- Como organizar os processos (peers) em uma rede de sobreposição (overlay)?
- Como difundir o conteúdo?
- Como incentivar os peers a colaborarem?
- Maior quantidade de computadores envolvidos traz alguns problemas:
 - Heterogeneidade;
 - Segurança;
- Arquiteturas P2P podem ser estruturadas e não estruturadas;

P2P não estruturadas

- As ligações entre os membros são definidas de forma não-determinista:
 - Ex: quando um cliente entrar em uma rede, ele irá escolher um conjunto de contatos (sendo que os mesmos podem variar durante a execução do sistema);
- Mais simples;
- Problemas:
 - Pesquisa/Distribuição de informações é pesada, geralmente através de algoritmos de inundação:
 - Cada nó age como receptor e transmissor, sendo que cada mensagem recebida é transmitida para todos os seus vizinhos;
 - A latência e a escalabilidade vão depender da qualidade do grafo formado entre os peers;

P2P não estruturadas



Algoritmo de inundação para distribuição de informação entre os nodos

P2P estruturadas

- Topologia de rede é rigidamente controlada e os arquivos são colocados precisamente nos locais especificados;
- A rede overlay construída a partir de procedimentos determinísticos;
- Provê um mapeamento entre o identificador do arquivo e sua localização;

P2P estruturadas

- Tabela Hash distribuída (Distributed Hash Table DHT):
 - Itens de dados recebem uma chave aleatória, como um identificador de 128 ou 160 bits;
 - Da mesma forma, os nós também recebem um número aleatório de identificação;
 - O sistema deve implementar um esquema determinístico eficiente que mapeie a chave de um item de dado para o identificador de um nó;
 - O mais importante é que, ao consultar um item de dado, o endereço de rede do nó responsável por aquele item de dado é retornado.
 - Consegue-se isso roteando uma requisição para um item de dado até o nó responsável.

Variações de P2P

- Sistemas P2P podem ter algumas variações, dentre elas:
 - P2P Centralizadas;
 - P2P Descentralizadas;
 - P2P Híbridas;

P2P Centralizadas

- Um servidor central (podendo ser virtual) controla a interação entre os peers;
 - Por existir tal interação que ainda é considerada P2P!
- O servidor controla a pesquisa e define os identificadores dos nós da rede;

Vantagens	,
-----------	---

Mais simples de implementar e controlar;

Buscas são mais eficientes;

Desvantagens

Ponto único de falha;

Alto custo de centralização do serviço;

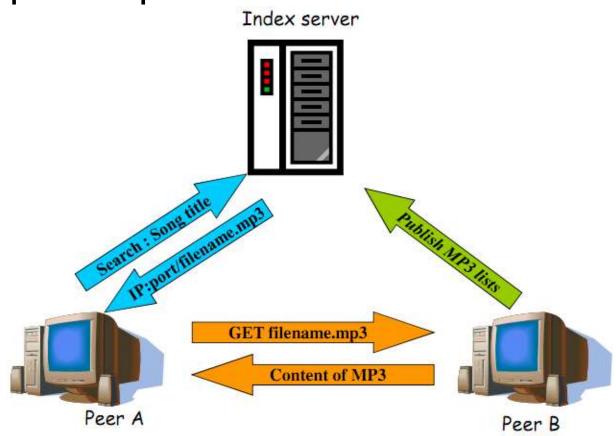
Escalabilidade limitada;

Mais vulnerável: ataques DoS

Gargalo na performance/escalabilidade

P2P Centralizadas

Exemplo: Napster



P2P Descentralizadas

- P2P propriamente ditas, com nodos assumindo o papel de servidores e clientes (SERVENTS)
- Não há um servidor de coordenação central;

Vantagens

Não há necessidade de manutenção

Difícil de ser desligada

Privacidade

Escalabilidade

Robustez

Desvantagens

Consistência dos dados

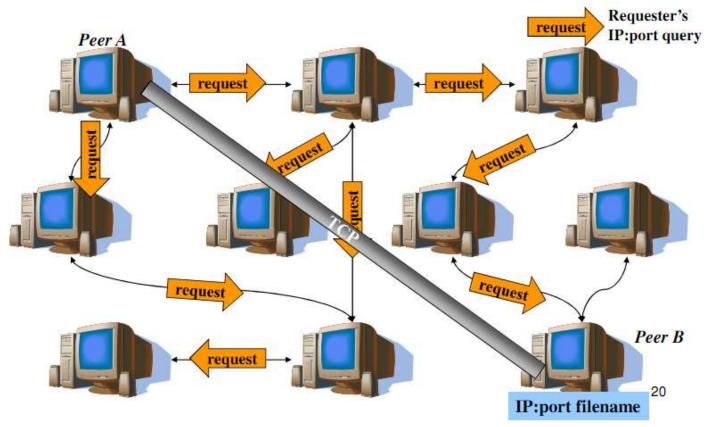
Busca ineficiente;

Gargalos espalhados (peers limitados)

Overhead de comunicação

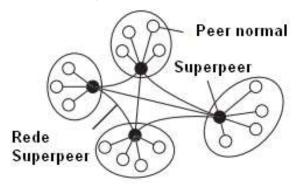
P2P Descentralizadas

Exemplo: Gnutella



P2P híbridas

- Utilização de Superpares (Superpeers):
 - A medida que uma rede não estruturada cresce, pode se tornar difícil a localização de itens de dados, visto que não há um modo determinístico de se rotear uma mensagem;
 - Desta forma, alguns sistemas mantém nós especiais que armazenam índices de dados, denominados superpares;
 - A utilização de superpares em uma rede P2P resulta em uma organização hierárquica;
 - Ex: Kazaa, Emule, Bittorrent, etc.



Bittorrent

- BitTorrent é um sistema P2P para transferência de arquivos;
- A idéia básica de que quando um usuário estiver procurando por um arquivo, ele "puxe" partes deste arquivos de outros usuários até que todas as partes sejam baixadas e então montadas, resultando no arquivo final completo.
- Utiliza um protocolo para desencorajar os "caroneiros":
 - Um arquivo poderá ser transferido se o cliente também estiver transferindo seu conteúdo com mais alguém;
 - Os nós que disponibilizarem uma alta velocidade de upload poderão obter uma alta velocidade de download;
 - A taxa de download de um nó será reduzida caso a velocidade de upload tiver sido limitada.

Bittorrent

Funcionamento:

- Primeiramente, o cliente deve efetuar o download de um arquivo .torrent em algum website;
- Um arquivo .torrent contém:
 - Informações necessárias para sobre o arquivo:
 - Nome, tamanho, etc.;
 - Ele referencia um rastreador (tracker) que mantém uma contabilidade dos nós ativos que tem as porções do arquivo requisitado;
 - Nó ativo é aquele que está transferindo partes do arquivo em questão;
 - Quando um nó identifica as porções que ele deseja obter, ele torna-se ativo, e passa a auxiliar os outros.