Sistemas Distribuídos

material baseado em slides dos Profs. Avelino Zorzo, Celso Costa, Fernando Dotti e Luiz Gustavo Fernandes

e no livro: Distributed Operating Systems - Concepts and Design - Pradeep Sinha

INTRODUÇÃO

Fatores Motivadores

- Avanços em microeletrônica
 - processadores rápidos, baratos
- Avanços em comunicações
 - redes eficientes, confiáveis



- Relação preço/performance
 - melhor usar múltiplos processadores interconectados

- - Um sistema distribuído é uma coleção de computadores independentes que parecem um sistema único para o usuário [Tanenbaum].
- # Dois aspectos:
 - Hardware: autonomia
 - Software: sistema único
- **#** Exemplos:
 - Fábrica com robôs
 - Banco e agências
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 ■
 □
 ■
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □
 □

🔀 <u>Vantagens de SD sobre Sistemas Centralizados (SC)</u>

- # Economia
 - Revogação da lei de Grosh's: performance é proporcional ao custo2
 - Se o computador B custa o dobro de A, o seu desempenho será 4 vezes maior
 - Mainframes
- Velocidade

 - Uma CPU (??) para isto deve executar 1 instrução a cada 0.002 nanoseg (2 picoseg). (Velocidade da luz 0.6mm em 2 picoseg)
- # Algumas aplicações são naturalmente distribuídas
 - CSCW (computer supported cooperative work)
 - Ex: Google Docs

- **Xantagens de SD sobre SC**
- **Confiabilidade** (*reliability*)

 - Aviação, reatores nucleares, ...
- **Expansão**
 - Aumentar poder de processamento sem se desfazer daquilo que já possui
 - De maneira gradativa

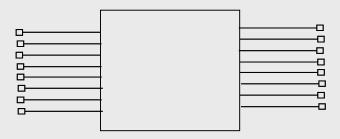
- **Xantagens de SD sobre Estações isoladas**
- **#** Compartilhamento de dados
- **32.2** Compartilhamento de periféricos
 - Economia
- **#** Comunicação
 - Correio eletrônico
- # Flexibilidade
 - Melhor aproveitamento dos recursos

- Desvantagens de SD
- # Pouco software disponível
 - Nunca se conseguiu atingir a visão de um SO distribuído
 - Ainda hoje SD usa vários Sos locais
- **Rede pode causar problemas**
- # Riscos ligados a segurança
 - Transferência de dados
 - Execução remota

INTRODUÇÃO Histórico

Introdução (histórico)

- Computadores iniciais: Caros e grandes
- # Anos 50 e 60: Spooling, multiprogramação
 - otimizar utilização da CPU
- # Início dos anos 60: Sistemas Time Sharing
 - Primeiro passo na direção dos Sistemas Distribuídos
 - Incorpora dois conceitos fundamentais:
 - Compartilhamento de recursos
 - Acesso remoto
 - Terminais como máquina de acesso (terminal burro) thin node
 - Tarefas executadas no comp. principal



Introdução (histórico)

- # Final dos anos 60 e início dos anos 70: Surgimento das redes
 - Ethernet Xerox Palo Alto: 73 LAN
 - ARPANet DoD: 69 WAN
- # Evolução do hardware: redução do tamanho, do preço, aumento da velocidade
- Comunicação: velocidades e distâncias maiores, maior confiabilidade
- # final dos anos 70: Protocolo TCP/IP
- Final dos anos 60 e início dos anos 70: Unix
- # Início dos anos 80: Estações de trabalho

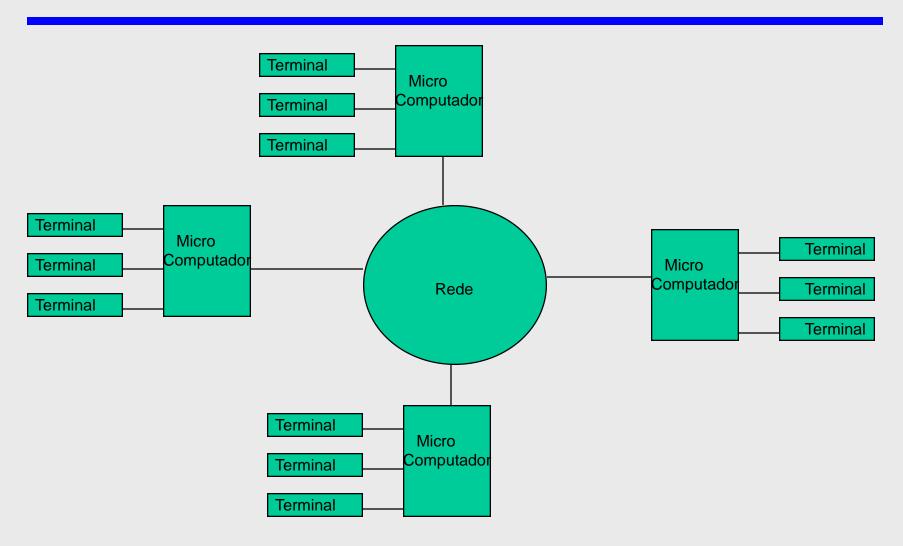
INTRODUÇÃO

Modelos de *Distributed Computing Systems* - MIMD/NORMA (Pradeep)

Modelos de *Distributed Computing Systems* - MIMD/NORMA (Pradeep)

- **Redes de Minicomputadores**
- Redes de Estações de Trabalho
- Redes de Estações de Trabalho com Estações Servidoras (Modelo Cliente/Servidor)
- # Pool de Processadores
- # Cliente/Servidor com um Pool de Processadores

Modelo Rede de Minicomputadores



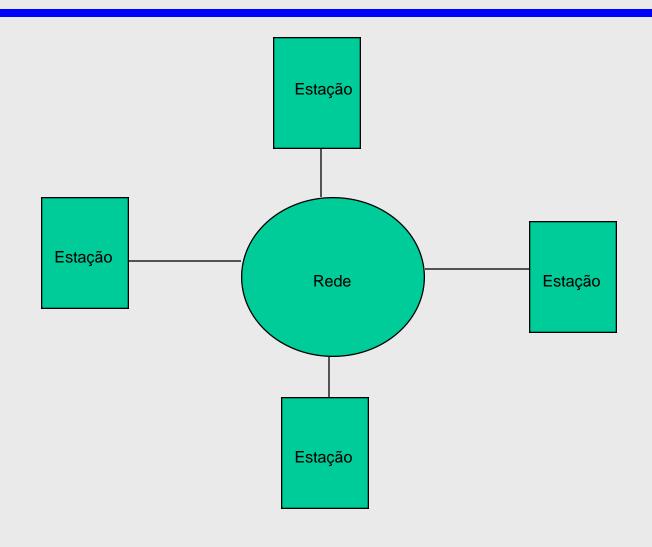
Modelo Rede de Minicomputadores

- 🔀 Extensão do modelo time-sharing
- cada minicomputador tem usuários conectados via terminais interativos
- rede permite a usuário acessar recursos de outros minicomputadores
 - Cada minicomputador tem SO local
- # ex.: ARPANet

Modelo Rede de Minicomputadores

- # Objetivo:
 - Compartilhamento de recursos
- **Software**
 - Telnet
 - Ftp
 - Acesso remoto à bases de dados

Modelo Rede de Estações



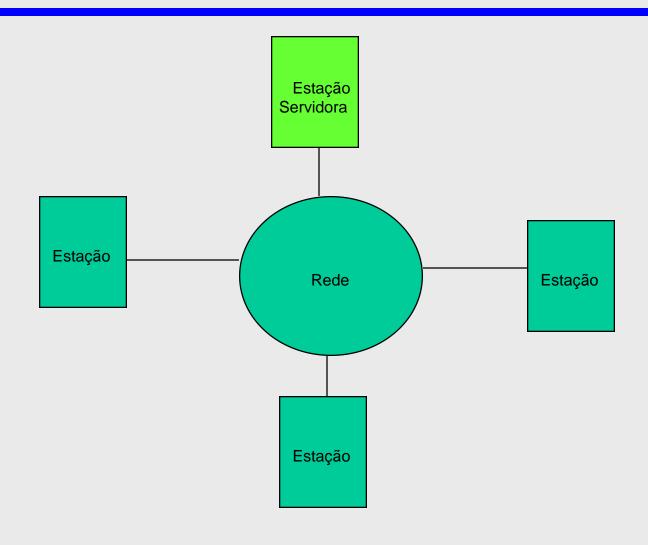
Modelo Rede de Estações

- **#** Objetivo
 - Interconectar estações de maneira a otimizar o seu uso
- Cada estação possui seu próprio sistema operacional, seu próprio disco
- # Usuário se conecta a uma estação
- Consistema distribui a carga de processamento na rede de estações (Distribuição de carga)

Modelo Rede de Estações

- **#** Como achar estação livre ?
- **38** Como transferir processo para outra estação ?
- **O que fazer com um processo remoto em uma estação livre, se um usuário se *loga* na estação ?
- # Ex.: Sprite Xerox PARC

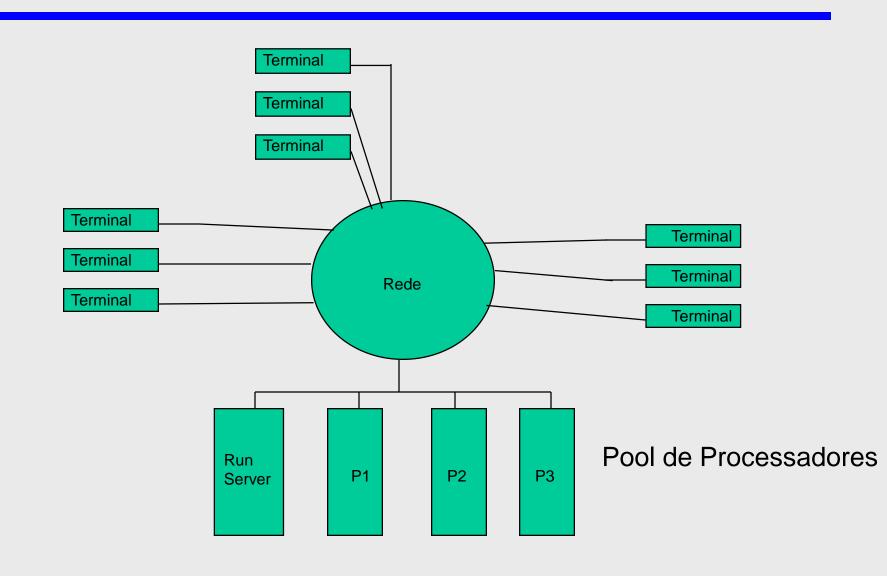
Modelo Cliente/Servidor



Modelo Cliente/Servidor

- **Podem existir estações sem disco**
- # Estações servidoras oferecem os serviços (servidor de arquivos, servidor de impressão, servidor de Base de Dados)
- # Usuário se conecta a uma estação
- Consistema implementa o acesso remoto (transparente) aos serviços EX.: NFS da Sun
- Serviço: funcionalidade provida por uma ou mais máquinas servidoras cooperantes
- Servidor: máquina servidora responsável por um serviço ou parte dele

Modelo Pool de Processadores



Modelo Pool de Processadores

- Comprocessadores são gerenciados globalmente
 - Alocação de um grupo de processadores a um usuário
 - Liberação do grupo de processadores ao término da execução
- **EX.:** Sistema Operacional Amoeba
 - Tentativa de sistema operacional distribuído

INTRODUÇÃO Terminologia

Sistema Operacional

programa que controla os recursos de um computador e oferece ao usuário uma interface mais conveniente para o uso do que a máquina

- # Em um Sistema Computacional Distribuído (DCS) podemos utilizar um:
 - Sistema Operacional de Rede
 - Sistema Operacional Distribuído

- Sistema Operacional de Rede (NOS)
 - visão do sistema não é única, usuário conhece as várias máquinas
 - computadores funcionam de maneira autonoma
 - não há cooperação das máquinas para toleância a falhas
 - DCS com um NOS é dito um Networked System ou "Sistema em Rede"

- 🔀 Sistema Operacional Distribuído (DOS)
 - um SOD parece aos seus usuários como um único sistema operacional, centralizado, mas rodando em diversas CPUs independentes. O conceito chave é transparência. O uso de múltiplos processadores deve ser transparente ao usuário.
 - Máquinas não são autônomas
 - 🔼 tolerância a falhas
 - um DCS com um DOS é dito um Distributed System ou True Distributed System
 - Ex: amoeba

INTRODUÇÃO Considerações de Projeto de um SOD

Objetivo

usuários devem ver um sistema distribuído como um sistema centralizado virtual que é flexível, eficiente, confiável, seguro e fácil de usar (Pradeep)

- # Principal fonte de complexidade: informação completa sobre o sistema não está disponível
 - recursos separados fisicamente
 - não existe relógio comum
 - mensagens podem ser entregues com atraso (variante)
 - mensagens podem ser perdidas(!)



- inexistência de informação "up-to-date" consistente
- maior dificuldade/complexidade para realizar tarefas
 - ex.: como escalonar processadores se não se sabe exatamente quais estão rodando e qual sua carga em determinado momento

Transparência

de acesso

- usuário não distingue entre acesso a recurso local ou remoto
- interface do usuário conjunto de chamadas de sistema tem que ser projetadas para fazer sentido em sistemas centralizados ou distribuídos - acessar recursos locais ou distantes
- facilidade de esquema de nomeação global

<u> de localização</u>

- movimentação de recursos e usuários a vontade
- recursos mantém mesmo nome, nome independente de localização
- usuários acessam mesmos recursos a partir de qualquer nodo

Transparência

- replicação: aumento de desempenho e confiabilidade
- gerência de réplicas: nomeação de réplicas, mapeamento de nome dado pelo usuário para réplica apropriada do recurso, etc.

- mascara dos usuários as falhas parciais do sistema
- continuidade do funcionamento, talvez de maneira degradada, em presença de falhas

de migração

- razões: manter desempenho, confiabilidade e segurança
- escolha de objeto (processo) a migrar
- comunicação deve continuar de maneira transparente

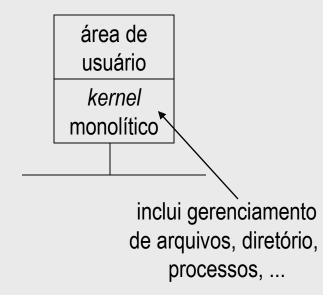
Transparência

- de concorrência
 - competição por recursos necessidade de:
 - ordenação de eventos
 - exclusão mútua
 - no-starvation
 - no dead-lock
- de desempenho
 - reconfiguração da carga do sistema para aumentar desempenho
 - facilidades de alocação de recursos e migração de processos para homogeneizar a carga dos nodos

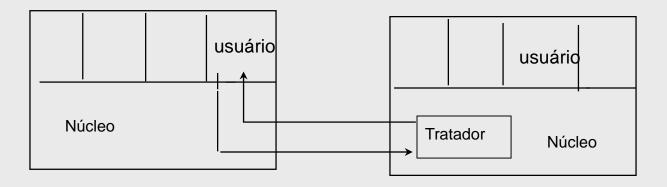
- **#** Transparência
 - de crescimento/expansão
 - permitir sistema ser estendido sem interromper atividades dos usuários

- # Flexibilidade: kernel monolítico vs. Microkernel
 - Kernel monolítico

 - kernel grande
 - modificação e adição de serviços dificultadas



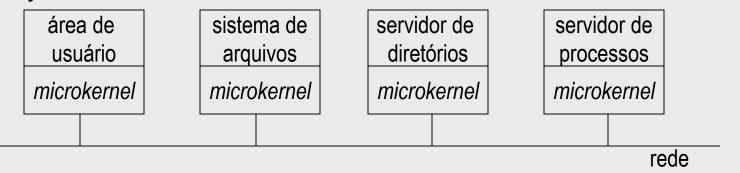
- # Flexibilidade: kernel monolítico vs. Microkernel



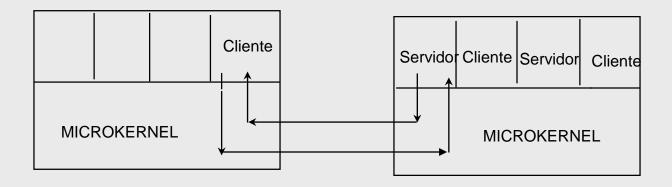
NÚCLEO MONOLÍTICO

- # Flexibilidade: kernel monolítico vs. Microkernel
 - Microkernel
 - kernel pequeno, facilidades mínimas para implementar demais serviços do sistema
 - Funções Básicas em cada nodo:
 - Comunicação entre processos
 - Gerência de memória (básica)
 - Gerência de processos (básica)
 - Operações de E/S de baixo nível

- Funções Comuns: Servidores
 gerência de arquivos, nomes,
 gerência adicional de processos,
 etc.
- Modo usuário.



- # Flexibilidade: kernel monolítico vs. Microkernel
 - Microkernel



MICROKERNEL

Confiabilidade (reliability)

- e.g. 4 servidores 95%
 - probabilidade de os 4 estarem fora do ar = 0,00000625
- Outras considerações: perda de informações, segurança, tolerância a falhas,

Performance

- Aplicação distribuída não deve ser mais lenta que aplicação centralizada
- comunicação:
 - agrupar dados e outras informações para mandar através da rede
 - minimizar tráfego (algoritmos distribuídos quanto se comunicam ?)
- cache quando possível
- minimizar cópias de dados
- tirar vantagem de multiprocessamento

- # "Escalabilidade" (scalability)

 - Princípios a serem evitados:
 - componentes centralizados
 - tabelas centralizadas
 - algoritmos centralizados
 - Algoritmos distribuídos
 - nenhum computador deve conter todas informações sobre o estado do sistema
 - falha em um computador não deve prejudicar outro
 - não assumir que exista relógio global