

**UNIVERSIDADE REGIONAL DE BLUMENAU
CENTRO DE CIÊNCIAS EXATAS E NATURAIS
CURSO DE SISTEMAS DE INFORMAÇÃO -
BACHARELADO**

**SISTEMA ESCALONADOR DE
REQUISIÇÕES PARA SERVIDORES
DE APLICAÇÕES DISTRIBUÍDAS**

RODRIGO SIEWERDT

Prof. Antônio Carlos Tavares, Especialista - Orientador

Roteiro da Apresentação

- **Introdução**
 - Objetivos do trabalho
- **Fundamentação teórica**
 - Sistemas distribuídos
 - Técnicas de otimização de desempenho
 - Tecnologia COM/DCOM
- **Desenvolvimento do sistema**
 - Fluxo das informações no sistema
 - Cálculo do número de processos
- **Resultados**
- **Conclusões**
 - Extensões e sugestões de trabalhos futuros

Introdução

- Incentivos para a utilização de sistemas distribuídos:
 - Crescimento do setor tecnológico
 - Tecnologia de circuitos integrados
 - Aplicações cada vez mais complexas e com tempo de resposta reduzido.
- Otimização de desempenho, onde se encontra o escalonamento de processos.

Objetivos

Desenvolver um escalonador de processos que seja capaz de dividir as tarefas e promover o balanceamento das cargas de processamento entre os servidores de um grupo que atende as requisições de determinada aplicação.

Sistemas distribuídos

- Execução em várias máquinas diferentes (servidores)
- Arquitetura cliente/servidor
- Aplicação básica (trivial) da tecnologia são os sistemas de ERP
- Módulos executando em diferentes servidores
- Distribuição depende das configurações do próprio sistema.

Técnicas de otimização de desempenho

- Recursos poderosos que visam aumentar ainda mais o desempenho
- Não é comum encontrar sistemas utilizando estas técnicas
- Objetivos principais:
 - Conhecer o grau de ociosidade dos membros de um grupo de máquinas
 - Evitar o gargalo do sistema pela exploração demasiada de apenas um membro do grupo

Escalonamento de processos

- Evitar desperdício de recursos devido a ociosidade de alguns membros e a sobrecarga de outros
- Metodologias de desenvolvimento:
 - Algoritmos estáticos (determinísticos)
 - Informações centralizadas
 - Políticas de escalonamento
 - Política de localização
 - Política de informação

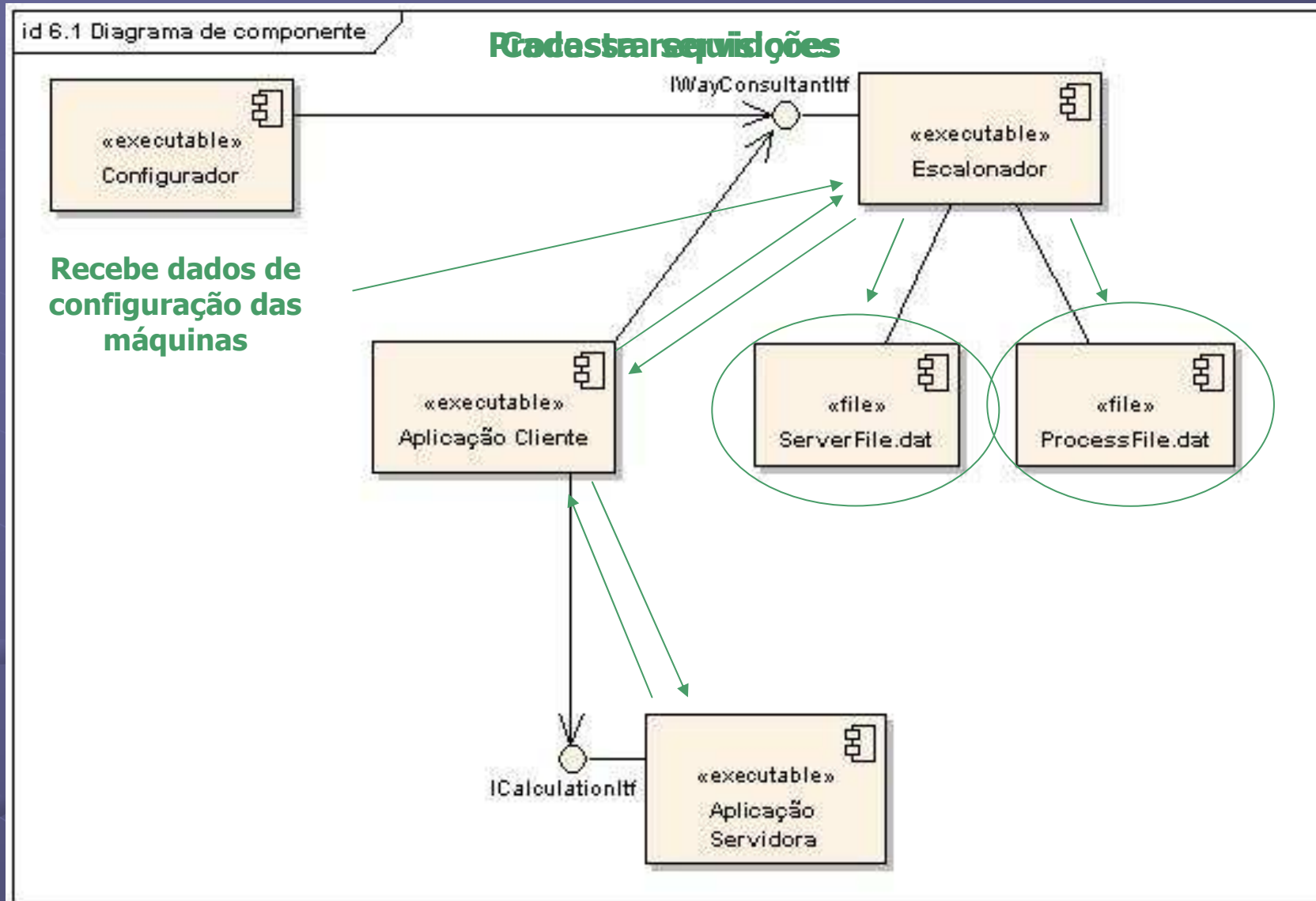
Tecnologia COM/DCOM

- Baseado em Remote Procedure Calls (RPC) criado pela Open Software Foundation (OSF) em 1992
- Proposta primária de interligar diversos computadores pessoais e criar um padrão de comunicação.
 - Filosofia de desenvolvimento baseada em componentes acessados por interfaces
 - Padrão de codificação e orientação à objetos
 - Conjunto de ferramentas para desenvolvimento de sistemas distribuídos

Desenvolvimento do sistema

- Componentes individuais para cada tarefa
- Algoritmo de escalonamento baseado nas políticas de localização e informação
- Informações de cadastro e nível de carga dos membros centralizadas
 - Todas as requisições e avisos de término de execução são recebidas pelo escalonador
- Componentes desenvolvidos utilizando Visual C++ e DCOM
- Perfeita integração entre ferramenta e tecnologia de comunicação entre objetos.

Fluxo das informações no sistema



Cálculo do número de processos

- Variáveis determinantes: CPU e memória RAM
- Fator de ajuste individual por máquina, controlado pelo usuário para melhor dimensionamento da carga de processos
- $iMaxLoad = \text{fator informado} + (((\text{clock da cpu}/1000) + 1) * ((\text{qtde memória RAM}/1024) + 1))$
- *Ex.:* CPU = 3GHz RAM = 1Gb Fator = 20
 $iMaxLoad = 20 + (((3000/1000)+1) * ((1024/1024)+1)) = 20 + (4*2) = 28$

Resultados e discussão

- *Equipamentos utilizados nos testes em laboratório:*

| <i>Endereço IP</i> | <i>CPU</i> | <i>RAM</i> |
|--------------------|------------|------------|
| 172.16.1.189 | 450 | 196 |
| 172.16.1.202 | 450 | 256 |
| 172.16.1.208 | 450 | 196 |
| 172.16.1.209 | 475 | 196 |
| 172.16.1.216 | 1466 | 512 |
| 172.16.1.222 | 475 | 196 |

- *Configurações bem distintas, com uma máquina bastante superior em relação às outras que tem diferenças pequenas na velocidade da CPU e quantidade de memória RAM.*

Resultados e discussão

| E | Fator | Servidor | Cliente | Escalonador |
|---|-------|--------------|--------------|--------------|
| 1 | 50 | Todas | 172.16.1.202 | 172.16.1.202 |
| 2 | 50 | 172.16.1.202 | 172.16.1.202 | 172.16.1.222 |
| | | 172.16.1.208 | 172.16.1.222 | |
| | | 172.16.1.216 | | |
| 3 | 20 | 172.16.1.202 | 172.16.1.202 | 172.16.1.222 |
| | | 172.16.1.208 | 172.16.1.222 | |
| | | 172.16.1.216 | | |
| 4 | 20 | 172.16.1.216 | 172.16.1.202 | 172.16.1.222 |
| | | | 172.16.1.222 | |

Resultados e discussão

- As máquinas que executaram as várias instâncias da aplicação cliente tiveram seu desempenho bastante comprometido
- O serviço de escalonamento de requisições também utilizou recursos de processamento da máquina, porém mais amenos que nas aplicações cliente
- O fator utilizado para cálculo da quantidade de processos a executar em cada máquina influencia muito no resultado final e por isso necessita de muita atenção
- Apesar da diferença de configuração do hardware, o escalonamento de requisições contribui para a melhoria do desempenho global do sistema

Conclusão

- A tarefa de melhorar o desempenho global do sistema obteve um resultado positivo
- O ajuste fino para cálculo do número de processos de cada servidor não alcançou um resultado ótimo, porém satisfatório
- O escalonamento de requisições entre diversos membros foi efetuada com sucesso
- A sobrecarga por excesso de comunicação foi mínima, graças a utilização de um membro específico apenas para tarefas de escalonamento

Extensões e sugestões de trabalhos futuros

- Implementar um algoritmo dinâmico, utilizando as informações em tempo de execução, já mantidas pelo sistema, para escolha do servidor ideal
- Construir um ambiente de escalonamento que encaminhe diretamente as requisições à aplicação servidora e retorne apenas o resultado para o cliente