Sistemas Computacionais Distribuídos

Prof. Marcos José Santana SSC-ICMC-USP

São Carlos, 2008

Grupo de Sistemas Distribuídos e Programação Concorrente

Departamento de Sistemas de Computação - SSC

Sistemas Computacionais Distribuídos

5a. Aula

RPC – Remote Procedure Call

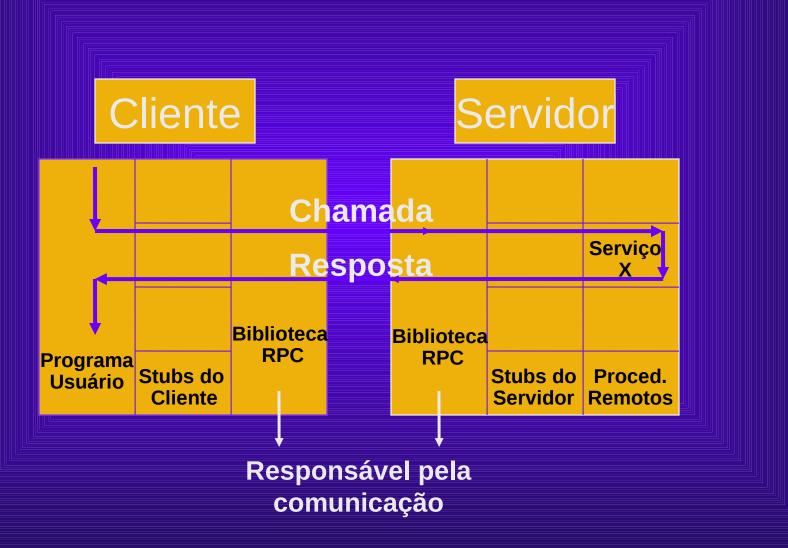


- Mecanismo: simples, rápido, versátil e largamente utilizado;
- Baseado na estrutura: requisição/resposta/bloqueio;
- Copia modelo de chamadas locais (LPC):
 - Chamada procedimento
 - Bloqueio do programa principal
 - Retorno do resultado

- Mecanismo com:
 - Verificação de tipos de dados;
 - Chamadas a procedimentos remotos;
 - Roteamento automático da chamada;
 - Transparência na linguagem de programação;
 - Programação manual ou automática;
 - Serviços RPC embutidos na linguagem;
 - Biblioteca de apoio para aplicações RPC

- IPC Inter-Process Communication
 - Cliente: envia mensagem;
 - Servidor: recebe mensagem;
 - Sem sincronismo.
- RPC caso especial de IPC
 - Exige sincronismo (forma "pura");
 - Passa parâmetros (clientes ⇒ servidor);
 - Bloqueia processo origem até resposta;
 - Libera processamento cliente.

- RPC 2 mensagens são usadas:
 - Requisição (cliente ⇒ servidor);
 - Resposta (servidor ⇒ cliente);
 - Sincronismo durante chamada.
- RPC copia conceitos gerais de LPC:
 - Passagem de parâmetros;
 - Pode ser integrado à linguagem;
 - Pode ter a mesma sintaxe;
 - Pode ter a mesma semântica;
 - Integração com o ambiente de programação.



- STUBs: Manipuladores de dados
- STUB cliente (nome procedimento objetivo):
 - Intercepta chamada remota ;
 - Prepara mensagem para transmissão.
- STUB servidor:
 - recebe mensagem;
 - identifica processo;
 - repassa a chamada:
 - Prepara mensagem com resposta.

- Geração dos STUBs:
 - Manual responsabilidade do programador
 - Automática uso de bibliotecas e geradores
 - Linguagem de descrição de parâmetros;
 - define interface entre cliente e servidor;
 - Geração dos stubs.

- Representação de dados:
 - Ambientes homogêneos:
 - Simplificação nada é necessário.
 - Ambientes heterogêneos
 - Formato intermediário (ex. XDR)
 - 2 conversões por mensagem
 - Negociação:
 - Se homogêneo sem conversão
 - Se heterogêneo uso de padrão intermediário

- Sistemas Distribuídos:
 - Potencial para paralelismo;
 - Podem ocorrer falhas:
 - Cliente;
 - Servidor;
 - Meio de comunicação.
 - Mecanismos para superar as falhas;
 - Manutenção da consistência.

- Semântica das chamadas:
 - Oque ocorre quando há falhas?
- 4 semânticas gerais são possíveis (3 são usadas para RPCs):
 - Possivelmente recebida (maybe);
 - Pelo-menos-uma-vez (at-least-once);
 - No-máximo-uma-vez (at-most-once);
 - Exatamente-uma-vez (exactly-once)

- Semântica das chamadas:
 - Oque ocorre quando há falhas?
- 4 semânticas gerais são possíveis (3 são usadas para RPCs):
 - Possivelmente recebida;
 - Pelo-menos-uma-vez (at-least-once);
 - No-máximo-uma-vez (at-most-once);
 - Exatamente-uma-vez (exactly-once)

- Possivelmente recebida:
 - Não utilizada em RPC!
 - Pode funcionar com o uso de LANs (alta confiabilidade).

Cliente Servidor

Mensagem

Não há espera:

operação assíncrona

- Pelo-menos-uma-vez (at-least-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor pode executar mais de uma vez
 - Operações devem ser "idempotentes"

- Pelo-menos-uma-vez (at-least-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor pode executar mais de uma vez
 - Operações devem ser "idempotentes";
 - Idempotente \Rightarrow podem ser repetidas.
 - Mecanismo COMPLICADO!

- No-máximo-uma-vez (at-most-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor (se não falhar) executará apenas uma vez
 - Requisições duplicadas são detectadas;
 - Protocolo mais complexo.

- No-máximo-uma-vez (at-most-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor (se não falhar) executará apenas uma vez
 - Requisições duplicadas são detectadas;
 - Protocolo mais complexo.
 - Mecanismo ACEITÁVEL!

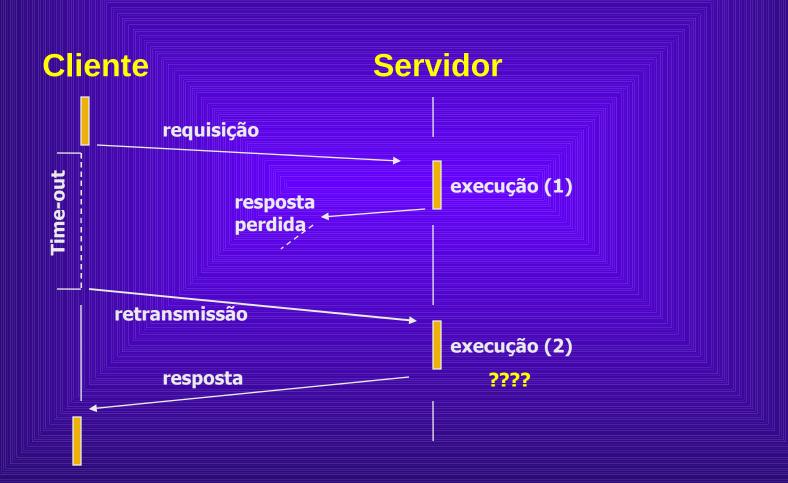
- Exatamente-uma-vez (exactly-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor executará exatamente uma única vez
 - Ações atômicas devem ser implementadas;
 - Servidor baseado em transações atômicas;
 - Procedimento complexo.

- Exatamente-uma-vez (exactly-once):
 - Cliente envia requisição;
 - Espera resposta durante intervalo pré-definido;
 - Se não receber re-transmite a requisição;
 - Servidor executará exatamente uma única vez
 - Ações atômicas devem ser implementadas;
 - Servidor baseado em transações atômicas;
 - Procedimento complexo.
 - Mecanismo MAIS FORTE! (e altamente complexo)

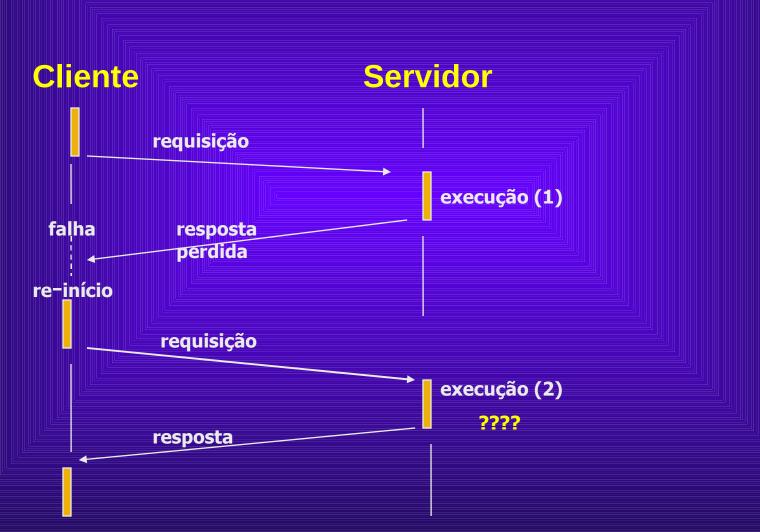
RPC – Modelos de falhas (a) Servidor Cliente requisição Time-out Perdida na rede retransmissão execução resposta

RPC – Modelos de falhas (b) **Cliente** Servidor requisição **Time-out** execução falha re-início retransmissão execução resposta

RPC - Modelos de falhas (c)



RPC – Modelos de falhas (d)



RPC – Binding

- Preparação da RPC:
 - Endereço do servidor:
 - fixo no programa;
 - fixo em um arquivo;
 - fornecido manualmente;
 - "binding service" ⇒ "serviço de preparação"
 - endereço fixo (?)
 - servidor de nomes (?)

RPC – Binding

- Preparação da RPC:
 - Binding Service:
 - servidores registram serviços no BS (exportação);
 - clientes requisitam endereço (importação);
 - servidores avisam quando vão parar (remoção);
 - Em caso de falhas clientes detectam ausência.

RPC – Binding

- Gerenciamento de Servidores
 - Diversas instâncias em uma ou mais máquinas;
 - Qual utilizar:
 - Escolha arbitrária (Binder)
 - Gerente de servidores:
 - endereço do gerente fornecido pelo Binder;
 - Cliente requisita processo servidor ⇒ nova instância;
 - acesso exclusivo.
 - Banco de processos servidores:
 - endereço do gerente fornecido pelo Binder;
 - Cliente requisita processo servidor;
 - Gerente escolhe um que esteja livre
 - Acesso exclusivo ao cliente.
 - Cada chamada ao servidor utiliza uma nova instância.

RPC – Protocolo de Suporte

- Protocolo de suporte: camada de transporte;
- RPC implementado acima da camada de transporte;
 - Normalmente NO-MÁXIMO-UMA-VEZ;
 - Mecanismos de gerenciamento devem ser construídos;
 - Exemplos de protocolos:
 - UDP (não confiável)
 - TCP (confiável)

Exemplos de RPC

- RPC Sistema TRICE
 - Universidade de Southampton U.K.
- Dois mecanismos implementados:
 - SSP semântica "PELO-MENOS-UMA-VEZ"
 - MSP semântica "NO-MÁXIMO-UMA-VEZ"
 - Ambos utilizam o P-Service;
 - P-Service → datagrama (equivalente ao UDP)

- SSP Single Shot Protocol
 - Binder (preparador) → Servidor de NOMES tabelas estáticas;
 - Protocolo de Suporte → P-Service;
 - P-Service \rightarrow datagrama (equivalente ao UDP).

Mensagens SSP

cliente

servidor

Requisição (parâmetros)

Resposta (resultados)

Mensagens básicas SSP

SSP.req

Porto.resp

Parâmetros

SSP.resp

Código.erro

Resultados

Mensagens básicas SSP

Pacote a ser transmitido

Dados do Usuário: Mensagem SSP Cabeçalho Tamanho Porto -

SSP.

Porto.resp

Parâmetros

Check-sum

Parte de controle P-Service

> →Obtido do servidor de nomes

REQUISIÇÃO

Mensagens básicas SSP

Pacote a ser transmitido

Dados do Usuário: aqui entra a resposta Cabeçalho Tamanho Porto.resp

SSP.resp

Código.erro

Resultados

Check-sum

Parte de controle P-Service

→Porto de resposta

RESPOSTA

Tamanho variado conforme função solicitada

Mensagens para obter hora no sistema TRICE

CLIENTE (E.T.) SSP.req Porto.resp fc time Um único parâmetro

SERVIDOR Serv. Tempo

SSP.resp

0

OK!

dias

No. dias...

minutos-

Desde.

"hora + data"

String...

MSP – Master-Slave Protocol

- Definido na mesma camada que SSP;
- Utiliza o P-Service como suporte;
- Cria um circuito virtual (confiável);
- Implementa semântica NO-MÁXIMO-UMA-VEZ.

MSP – Master-Slave Protocol

Mensagens мsp

MASTER (E.T.) SLAVE (Servidor)

MSP.parâmetros (N)

armazena em um buffer

de tempo

contagem

MSP.espera (N+1)

(re-início) ←

MSP.resultados (N+1)

armazena em um buffer

MSP – Master-Slave Protocol

- Garantia da semântica NO-MÁXIMO-UMA-VEZ:
 - (1) E.T. não recebe a resposta:
 - Time-out;
 - Requisição é repetida.
 - (2) Mensagens fora de ordem:
 - Numeração de mensagens;
 - Requisição e resposta aceitas somente em ordem.
 - (3) Mensagens em duplicata:
 - Detectadas pelo controle de numeração;
 - Armazenamento de estado;
 - Mensagem anterior é resgatada no servidor.

Protocolos no Sistema TRICE

Para entender onde se encaixam o SSP e o MSP

Aplicações

TSP/FSP

SSP/MSP

P-Service (datagrama)

R-Service (minipacotes)

Rede de Comunicação

