



UNIVERSIDADE FEDERAL DO CEARÁ - Campus Quixadá

Cursos: SI, ES, RC, CC e EC

Código: QXD0043

Disciplina: Sistemas Distribuídos

Capítulo 5 – Invocação Remota

Prof. Rafael Braga

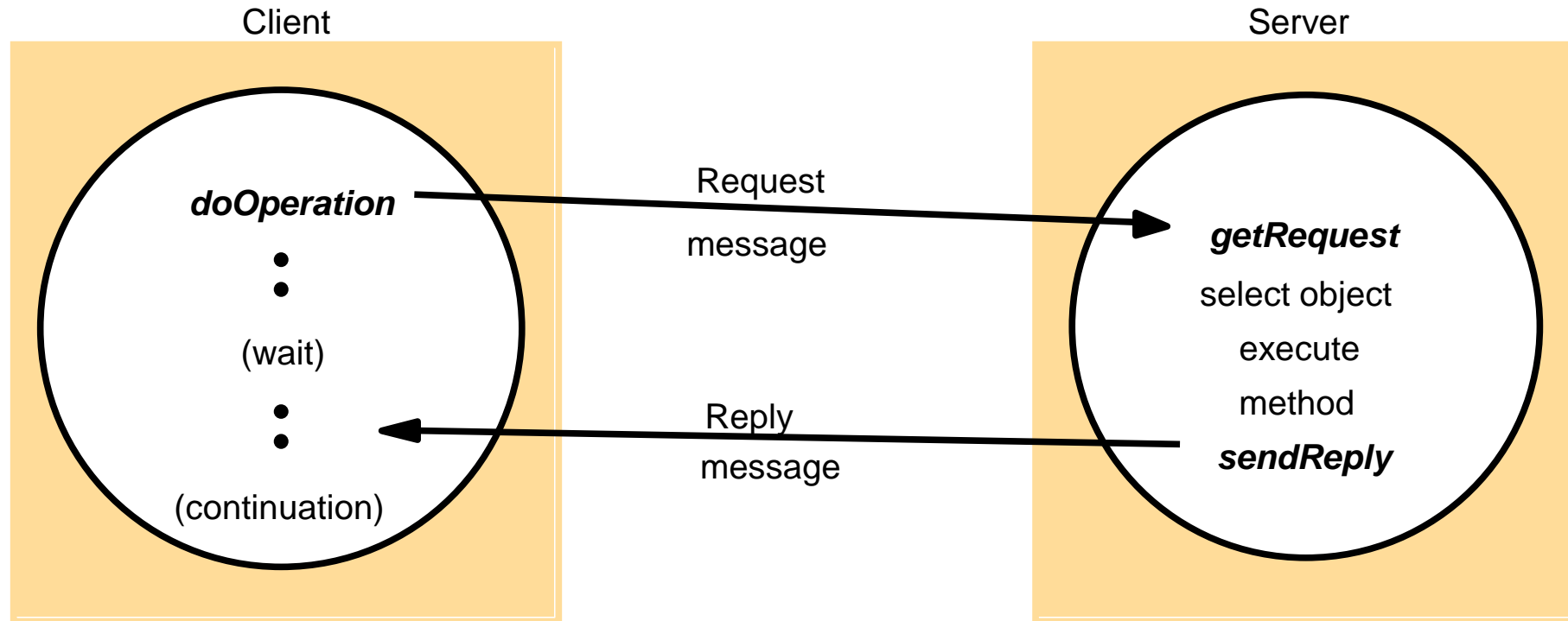
Agenda

- Protocolos de requisição-resposta
 - Chamada de procedimento remoto
 - Comunicação entre objetos distribuídos
 - Eventos e notificações
 - RMI Java
-

Comunicação Cliente-Servidor

- ***Modelo geral: requisição-e-resposta***
 - ***Variantes:***
 - síncrona: cliente bloqueia até receber a resposta
 - assíncrona: cliente recupera (explicitamente) a resposta em um instante posterior
 - não-bloqueante
 - ***Implementação sobre protocolo baseado em datagramas é mais eficiente***
 - evita: reconhecimentos redundantes, mensagens de estabelecimento de conexão, controle de fluxo
-

Protocolo requisição-e-resposta



Operações utilizadas para implementar o protocolo de requisição-e-resposta

- ***public byte[] doOperation (RemoteObjectRef o, int methodId, byte[] arguments)***

envia uma mensagem de requisição para o objeto remoto e retorna a resposta. Os argumentos especificam o objeto remoto, o método a ser chamado e os argumentos para aquele método.

- ***public byte[] getRequest ();***

obtém uma requisição de um cliente através de uma porta servidora.

- ***public void sendReply (byte[] reply, InetAddress clientHost, int clientPort);***

envia a mensagem de resposta para o cliente, endereçando-a a seu endereço IP e porta.

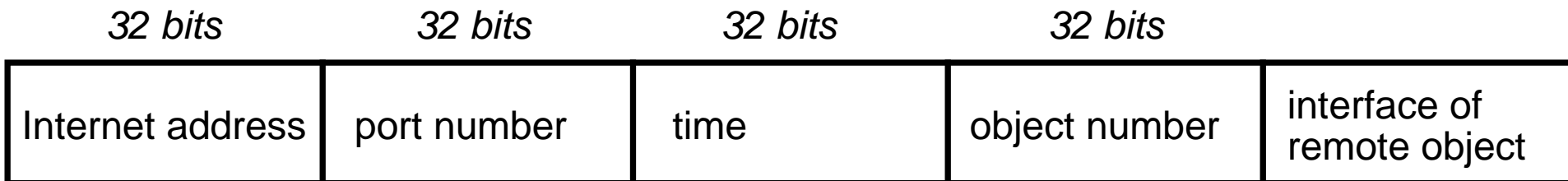
Estrutura de mensagens de requisição-e-resposta

- Identificador da mensagem:
 - request ID + ID do processo que fez a requisição

messageType	<i>int (0=Request, 1= Reply)</i>
requestId	<i>int</i>
objectReference	<i>RemoteObjectRef</i>
methodId	<i>Int</i>
arguments	<i>array of bytes</i>

Representação de Referências de Objetos

- Necessária quando objetos remotos são passados como parâmetro
- A referência é serializada (não o objeto)
- Contém toda informação necessária para identificar (e endereçar) um objeto unicamente no sistema distribuído



Modelo de falhas

- ***Suposições***

- processos: colapso (falham e permanecem parados)
- canais: podem omitir mensagens, mensagens não chegam em ordem

- ***Timeouts: em doOperation***

- detectar que a resposta (ou a requisição) foi perdida

- ***alternativas de tratamento:***

- sinalizar a falha para o cliente (uma boa opção?)
 - repetir o envio da requisição (um certo número de vezes)
 - até ter certeza sobre a natureza da falha (quem falhou? O canal ou o processo?)
-

Modelo de falhas (2)

- ***Descarte de mensagens duplicadas***
 - o servidor deve distinguir requisições novas de requisições retransmitidas
 - apropriado re-executar a requisição?
 - ***Em caso de perda da resposta***
 - servidor re-executa a requisição para gerar novamente a resposta?
 - servidor mantém um histórico das respostas geradas para o caso de precisar retransmitir?
 - o histórico precisa conter apenas a última resposta enviada para cada cliente. Por que? Suficiente?
-

Protocolos de troca de mensagens em RPC

- Tipo de garantia (confiabilidade) em cada caso?

Nome	Mensagens enviadas pelo		
	Cliente	Servidor	Cliente
R	<i>Request</i>		
RR	<i>Request</i>	<i>Reply</i>	
RRA	<i>Request</i>	<i>Reply</i>	<i>Acknowledge reply</i>

Protocolo de transporte utilizado: TCP

- ***não impõem limites no tamanho das mensagens***
 - na verdade, cuida da segmentação de forma transparente
 - permite argumentos de tamanho arbitrário (ex.: listas)
 - ***transferência confiável***
 - lida com mensagens perdidas e duplicadas
 - Elimina necessidade de retransmissões e histórico
 - ***controle de fluxo***
 - ***overhead reduzido em sessões longas (muitas requisições e respostas sucessivas)***
-

Protocolo de transporte utilizado: UDP

- ***se mensagens têm tamanho fixo***
 - ***se sessões são curtas (apenas uma requisição e sua resposta)***
 - não compensa o overhead do handshake TCP
 - ***se operações são idempontentes***
 - mensagens duplicadas (retransmissões) podem ser re-processadas sem problema
 - ***otimização do protocolo de confiabilidade para casos específicos***
-

HTTP como protocolo de requisição-e-resposta

- ***Tipo RR***
 - ***Regras para o formato de mensagens***
 - Marshalling (empacotamento)
 - ***Conjunto fixo de métodos: PUT, GET, POST,...***
 - Aplicáveis a todos os seus recursos
 - ***Permite negociar o tipo do conteúdo***
 - Multipurpose Internet Mail Extensions (***MIME***)
 - ***Conexões persistentes***
 - Para amortizar o custo de abrir e fechar conexões TCP
 - ***Dois tipos de mensagens HTTP***
 - request, response
-

Mensagem HTTP request

- HTTP request message: ASCII (formato legível)

Linha de requisição
(comandos GET, POST,
HEAD)

Linhas de
cabeçalho

Carriage return,
line feed
indica fim da mensagem

```
GET /somedir/page.html HTTP/1.0
Host: www.someschool.edu
Connection: close
User-agent: Mozilla/4.0
Accept-language: fr
```

(extra carriage return, line feed)

Mensagem HTTP response

Linha de *status*
(protocolo
código de *status*
frase de *status*)

Linhas de
cabeçalho

Dados, ex.:
arquivo html

HTTP/1.0 200 OK

Date: Thu, 06 Aug 1998 12:00:15 GMT

Server: Apache/1.3.0 (Unix)

Last-Modified: Mon, 22 Jun 1998

Content-Length: 6821

Content-Type: text/html

data data data data data ...

Códigos de status das respostas

Na primeira linha da mensagem de resposta servidor → cliente.

Alguns exemplos de códigos:

200 OK

- Requisição bem-sucedida, objeto requisitado a seguir nesta mensagem

301 Moved permanently

- Objeto requisitado foi movido, nova localização especificada a seguir nesta mensagem (Location:)

400 Bad request

- Mensagem de requisição não compreendida pelo servidor

404 Not Found

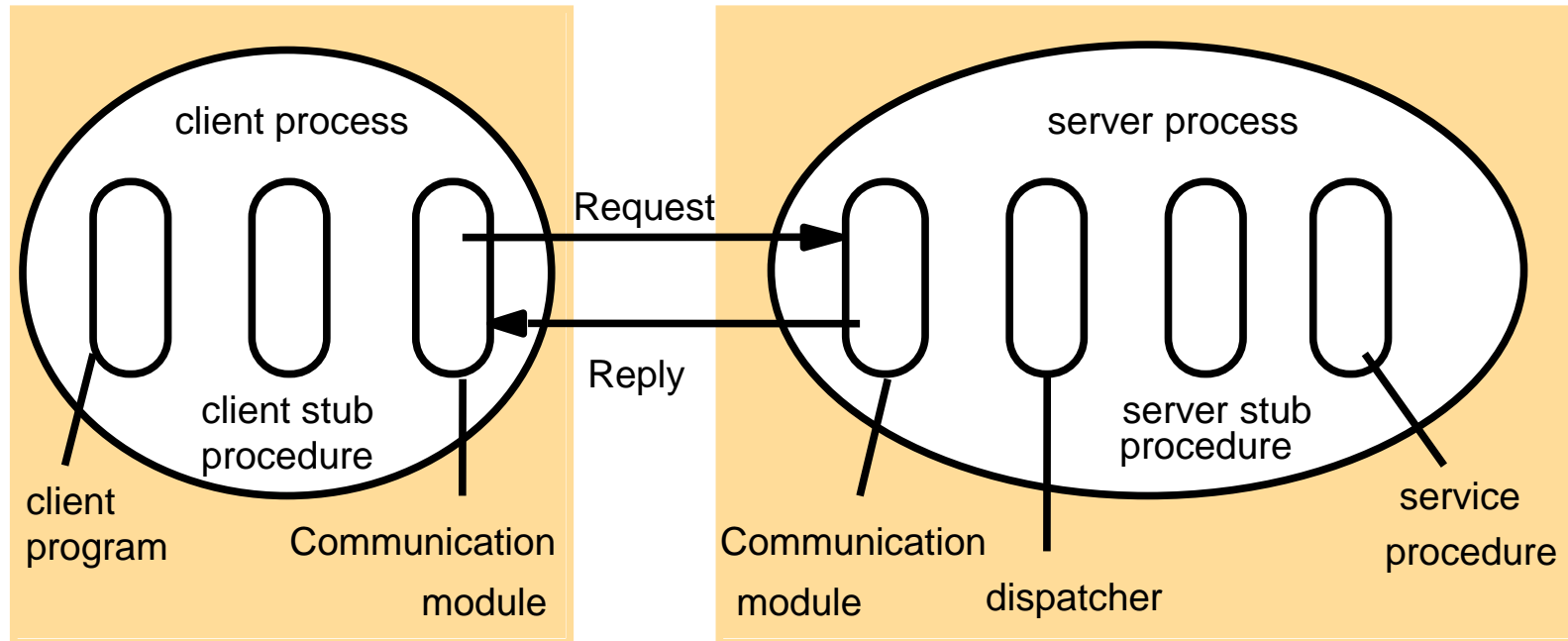
- Documento requisitado não encontrado neste servidor

505 HTTP version not supported

Agenda

- Protocolos de requisição-resposta
 - Chamada de procedimento remoto
 - Comunicação entre objetos distribuídos
 - Eventos e notificações
 - RMI Java
-

Implementação de RPC



Implementação

- Procedimento *stub* de cliente
 - Um procedimento *stub* de cliente para cada procedimento da *interface de serviço*.
 - Semelhante ao *proxy*, se comporta como um procedimento local no cliente.
 - Empacota o identificador de procedimento e os argumentos em uma mensagem de requisição
 - Quando uma mensagem chega, ele desempacota o resultado e o retorna para o chamador
-

Implementação

- Despachante
 - Seleciona um dos procedimentos *stub* de servidor, de acordo com o identificador de procedimento presente na mensagem de requisição.
 - Procedimento *stub* de servidor
 - Semelhante ao *Skeleton*, desempacota os argumentos presentes na mensagem de requisição, chama o procedimento de serviço correspondente e empacota os valores de retorno
 - Procedimento de Serviço
 - Implementa os procedimentos da interface de serviço
-

Estudo de Caso: RPC da Sun

- Projetada para o NFS.
 - Funciona sobre UDP(64KB, na pratica 8 ou 9KB) ou TCP
 - Semântica pelo-menos-uma-vez
 - Linguagem de definição de interface chamada XDR
 - Compilador *rpcgen*
 - Linguagem de programação C
-

Exemplo de definição de interface em Sun XDR

```
const MAX = 1000;
typedef int FileIdentifier;
typedef int FilePointer;
typedef int Length;
struct Data {
    int length;
    char buffer[MAX];
};
struct writeargs {
    FileIdentifier f;
    FilePointer position;
    Data data;
};
```

```
struct readargs {
    FileIdentifier f;
    FilePointer position;
    Length length;
};
```

```
program FILEREADWRITE {
    version VERSION {
        void WRITE(writeargs)=1;
        Data READ(readargs)=2;
    }=2;
} = 9999;
```

1

2

Linguagem XDR

- Originalmente para representação externa
 - Não utiliza nomeação
 - número de programa – autoridade central
 - número de versão – muda quando a assinatura do método muda
 - ambos são passados na mensagem de requisição/reposta para verificar se é a mesma versão
 - Definição de Procedimento
 - Assinatura e um Número que o identifica
 - Permite apenas um parâmetro de entrada
 - Vários parâmetros são passados por meio de estruturas
 - Parâmetros de saída são retornados por meio de um único resultado
-

Compilador *rpcgen*

- A partir da definição de uma interface o compilador gera:
 - Procedimentos *stub* no cliente
 - Procedimento *main*, despachante e procedimentos *stub* no servidor
 - Procedimentos de empacotamento e desempacotamento de XDR
 - Usados pelo despachante e *stub*
-

Vinculação - RPC

- Mapeador de Porta
 - Usa um número de porta bem conhecido
 - Armazena para cada serviço em execução
 - Número de programa
 - Número de versão
 - Número da porta
 - Cliente envia número de programa e número de versão para porta bem conhecida
 - Mapeador retorna a porta de serviço
-

Autenticação – Sun RPC

- Tipos
 - Nenhuma
 - Estilo UNIX (gid + uid)
 - Chave compartilhada para assinar mensagens
 - Autenticação via Kerberos
-

C program for client in Sun RPC

<http://www.cdk4.net/additional/rmi/Ed2/SunRPC.pdf>

```
#include <stdio.h>
#include <rpc/rpc.h>
#include "FileReadWrite.h"

main(int argc, char ** argv)
{
    CLIENT *clientHandle;
    char *serverName = "coffee";
    readargs a;
    Data *data;

    clientHandle= clnt_create(serverName, FILEREADWRITE,
        VERSION, "udp"); /* creates socket and a client handle*/
    if (clientHandle==NULL){
        clnt_pcreateerror(serverName); /* unable to contact server */
        exit(1);
    }
    a.f = 10;
    a.position = 100;
    a.length = 1000;
    data = read_2(&a, clientHandle); /* call to remote read procedure */
    ...
    clnt_destroy(clientHandle); /* closes socket */
}
```

```
/* File S.c - server procedures for the FileReadWrite service */
#include <stdio.h>
#include <rpc/rpc.h>
#include "FileReadWrite.h"

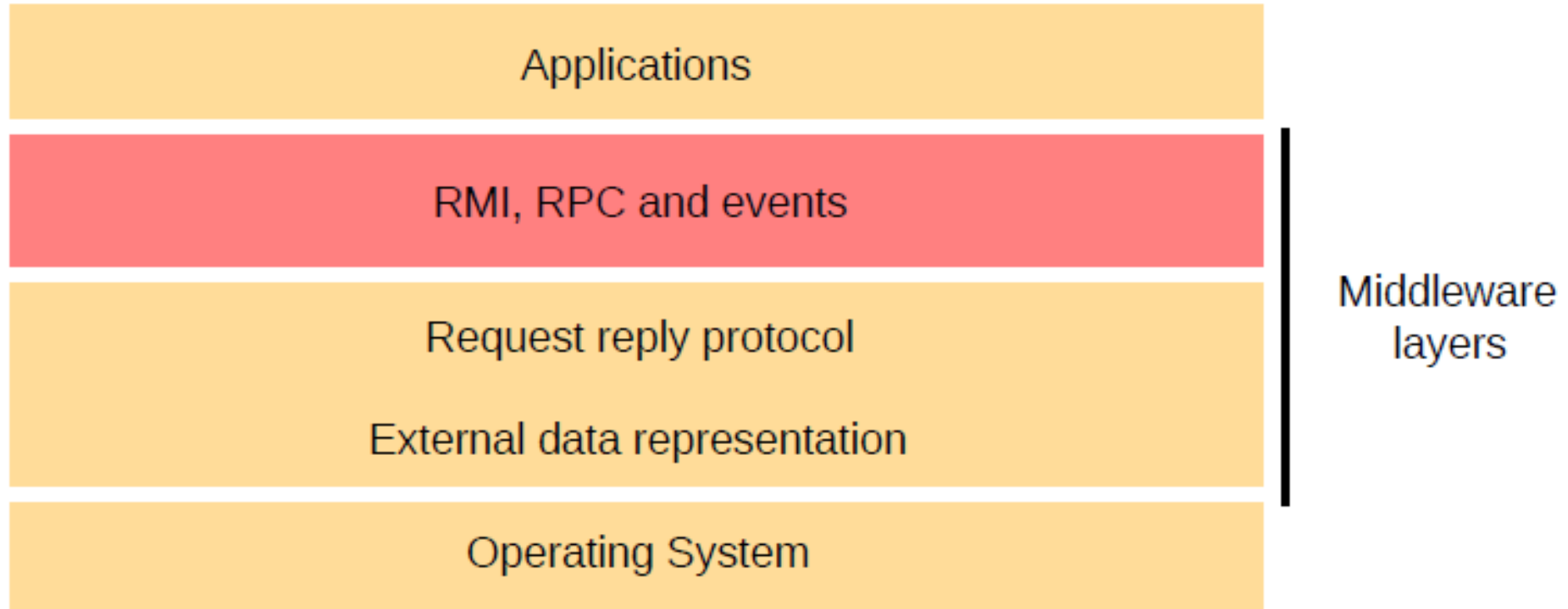
void * write_2(writeargs *a)
{
    /* do the writing to the file */
}

Data * read_2(readargs * a)
{
    static Data result; /* must be static */
    result.buffer = ... /* do the reading from the file */
    result.length = ... /* amount read from the file */
    return &result;
}
```

Agenda

- Protocolos de requisição-resposta
 - Chamada de procedimento remoto
 - Comunicação entre objetos distribuídos
 - Eventos e notificações
 - RMI Java
-

Camadas do *Middleware*



Interfaces

- Provêm acesso às características externamente visíveis de um objeto ou módulo
 - em geral: métodos e variáveis
 - Papel fundamental no encapsulamento
 - Em sistemas distribuídos:
 - apenas **métodos** são acessíveis através de interfaces
 - acesso de variáveis via métodos *getters* e *setters*
 - Passagem de parâmetros
 - parâmetros de entrada e saída
 - Entrada – argumentos da mensagem de requisição
 - Saída – argumentos da mensagem de resposta
 - **ponteiros não são permitidos**
 - objetos como parâmetros: referência de objeto
-

Linguagens de Definição de Interfaces (IDL)

- Sintaxe (e semântica associada) para a
 - definição de:
 - operações: nome, parâmetros e valor de retorno
 - exceções
 - atributos
 - tipos primitivos e construídos (para os parâmetros e valores de retorno)
 - Exemplos:
 - CORBA IDL
 - DCOM IDL (Microsoft IDL)
 - Arquivos .proto
-

Linguagens de Definição de Interfaces (IDL)

- Interfaces de Serviço
 - Modelo Cliente-Servidor
 - Define o conjunto de procedimentos disponíveis e seus argumentos
 - Interface Remota
 - Modelo de objeto distribuído
 - Define os Métodos de um objeto que estão disponíveis para invocação remota juntamente com seus argumentos de entrada e saída
 - Diferença?
 - Métodos da interface remota podem passar e retornar objetos, bem como passar referências
 - Ambas
 - Não podem fornecer acesso direto a variáveis
-

Exemplo de definição em CORBA IDL

```
// In file Person.idl  
struct Person {  
    string name;  
    string place;  
    long year;  
};  
interface PersonList {  
    readonly attribute string listname;  
    void addPerson(in Person p) ;  
    void getPerson(in string name, out Person p);  
    long number();  
};
```

Modelo de objetos distribuídos

- Modelo de objetos básico
 - Conceitos de objetos distribuídos
 - Extensão do modelo de objetos convencional
 - Questões de projeto
 - Implementação
 - Coleta de lixo distribuída
-

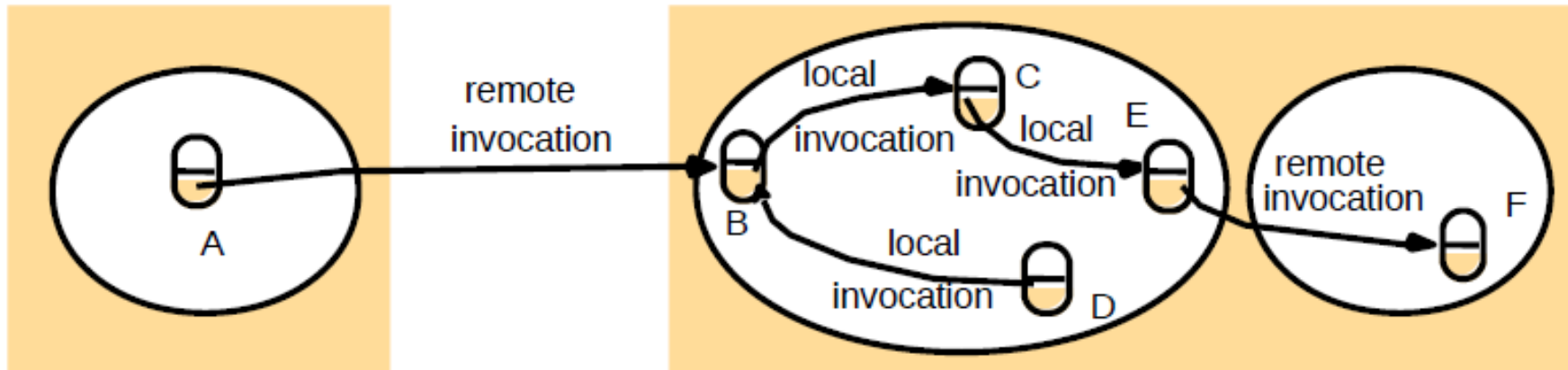
Modelo de objetos básico

- Referências de objetos
 - Interfaces
 - Ações
 - Exceções
 - Coleta de lixo
-

Objetos distribuídos: características adicionais

- Arquitetura típica: cliente-servidor
 - Objetos gerenciados pelos servidores
 - Clientes realizam invocações remotas (RMI)
 - Encapsulamento mais rigoroso
 - Efeitos da concorrência
 - Usar primitivas de sincronização
-

Chamadas locais e remotas

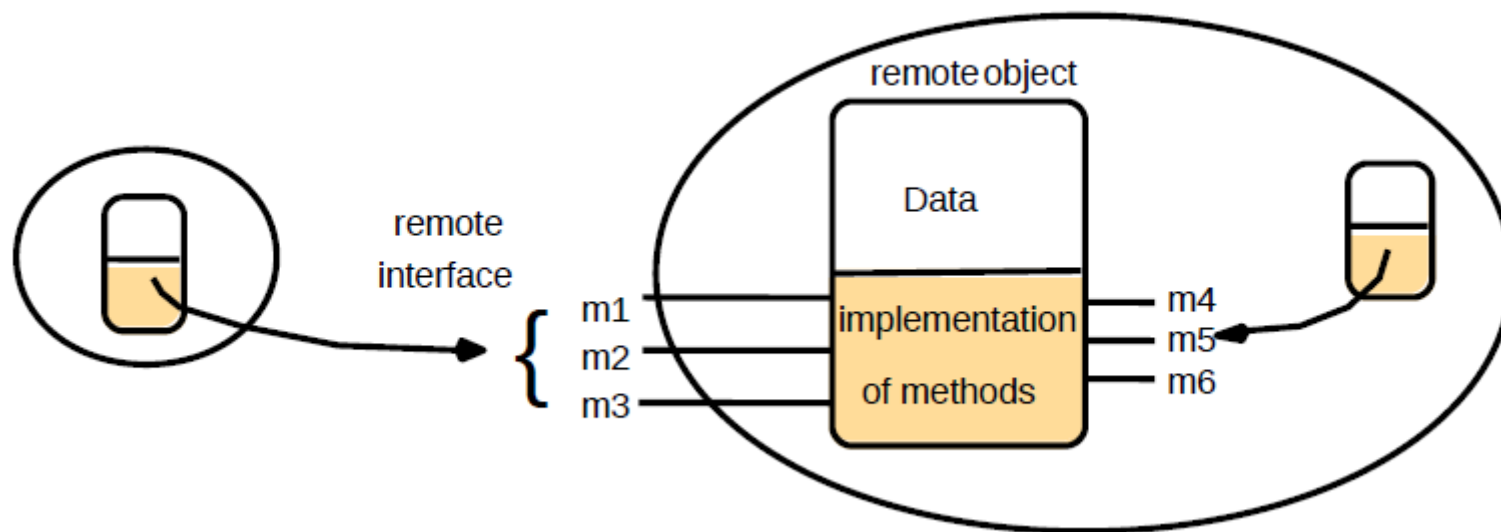


- ❑ Invocações Remotas(Processos Diferentes) vs Invocações Locais
 - ❑ Referência de objeto remota
 - ❑ Interface remota
-

O modelo de objetos distribuídos: uma extensão ao modelo de objetos básico

- Objetos remotos vs. objetos locais
 - Chamadas de métodos remotos (RMI)
 - Referência de objeto remoto
 - funcionalmente semelhante a referências locais
 - estruturalmente diferente: identificador válido em todo o sistema distribuído
 - Podem ser passadas como argumentos e retornadas como resultado
 - Interface remota
 - define os métodos remotamente acessíveis
 - geralmente independente da linguagem de programação.
-

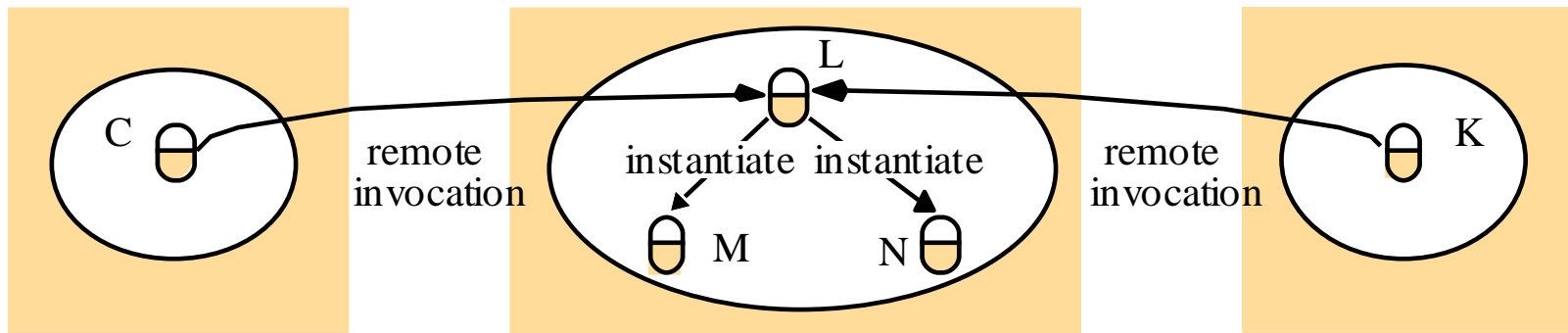
Um objeto com interfaces local e remota



O modelo de objetos distribuídos: uma extensão ao modelo de objetos básico (2)

- Exemplos de ações:
 - requisição para executar alguma operação em um objeto remoto
 - obtenção de referências de objetos remotos
 - instanciação de objetos remotos
 - Coleta de lixo distribuída
 - requer contagem de referências explícita
 - rastreamento de todas as referências trocadas
 - pouco eficiente ou difícil de ser implementada
-

Instanciação de objetos remotos



O modelo de objetos distribuídos: uma extensão ao modelo de objetos básico (3)

- Exceções
 - erros de aplicação: gerados pela lógica do servidor
 - erros de sistema: gerados pelo *middleware*
 - conduzidos de volta ao cliente sob a forma de mensagens

Questões de projeto para RMI

- Semântica de chamadas
 - talvez executada (*maybe, best-effort*)
 - executada pelo menos uma vez (*at least once*)
 - executada no máximo uma vez (*at most once*)
 - Transparência
 - ideal, mas não 100% prática
 - falhas parciais
 - Latência
 - sintaxe transparente, mas semântica explicitamente distinta (discutir com base no próximo slide)
-

Semântica de chamadas em RMI

Medidas de tolerância à falha

Semântica de Invocação

*Reenvio de mensagem
de requisição*

*Filtragem de
duplicadas*

*Reexecução de procedimento
ou retransmissão de resposta*

Não

Não aplicável

Não aplicável

Talvez

Sim

Não

Reexecuta o
procedimento

*Pelo menos
Uma vez*

Sim

Sim

Retransmite a
reposta

*No máximo
Uma vez*

Semântica **talvez**

- nenhuma das medidas de tolerância a falhas é implementada.
 - Pode ser executado uma vez ou não ser executado
 - Falhas por omissão (mensagem de requisição ou resposta) ou colapso
 - Útil para aplicações em que invocações mal-sucedidas ocasionais são aceitáveis
 - CORBA - para métodos que não retornam valor
-

Semântica **pelo menos uma vez**

- O invocador recebe um resultado quando o método foi executado pelo menos uma vez, ou recebe um exceção, informando-o que nenhum resultado foi obtido
 - Mascara falhas de omissão através de retransmissão de requisições
 - Falhas de colapso.
 - Falhas arbitrárias: executa o método mais de uma vez devido a mensagens duplicadas
 - Aceitável quando as operações forem idempotentes
 - **(RPC da SUN)**
-

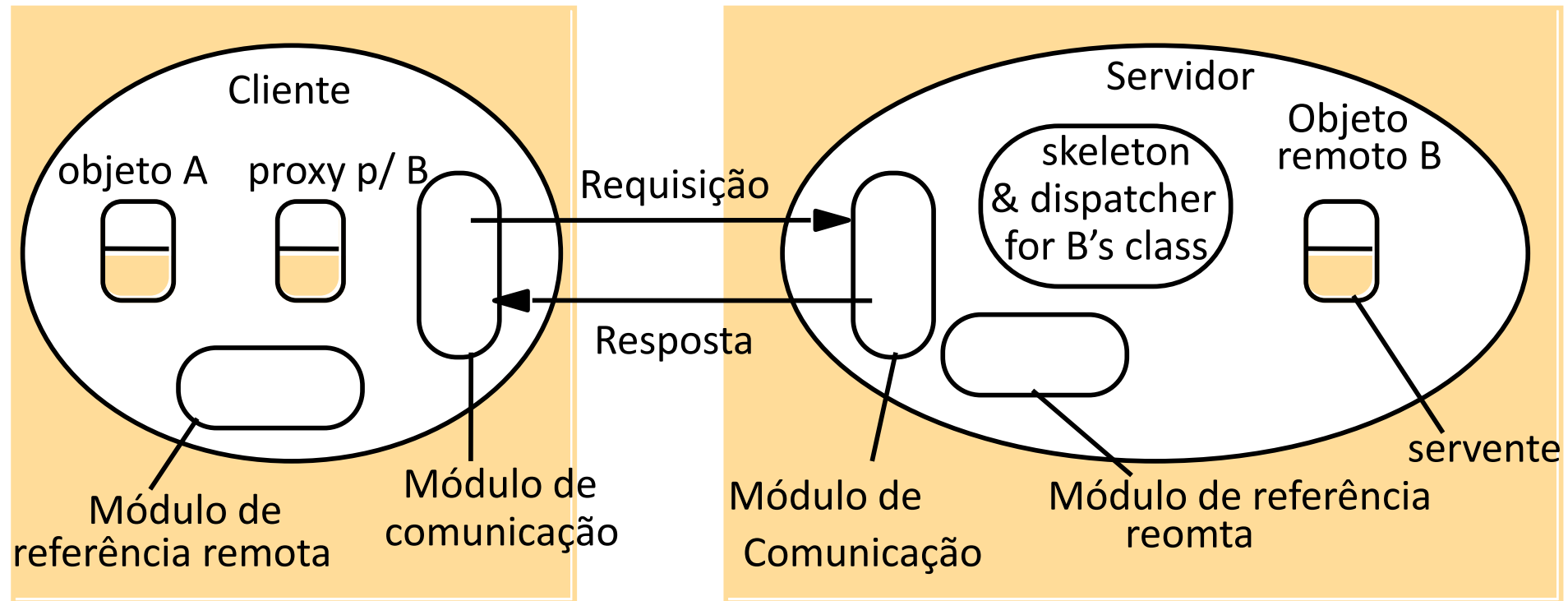
Semântica **no máximo uma vez**

- Ou o executor recebe um resultado quando o método for executado exatamente um vez, ou em caso contrário, uma exceção.
 - **CORBA RMI e Java RMI**
-

Transparência

- Invocações remotas devem ser transparentes
 - Sintaxe igual à invocação local
 - Empacotamento e troca de mensagens ocultas ao programador
 - Diferenças entre objetos locais e remotos expressa em suas interfaces
 - RMI java
 - Objetos remotos implementam a interface Remote
 - Invocações remotas são mais suscetíveis a falhas
 - Os invocadores devem saber diferencia remota da local para tratarem as falhas de forma consistente
-

Implementação de RMI



Módulo de comunicação

- Cuida do protocolo de comunicação de mensagens entre cliente e servidor
 - Implementa o protocolo requisição-e-resposta
 - Define os tipos de mensagens utilizados
 - tipo de mensagem,
 - requestID
 - referencia remota do objeto
 - Provê a identificação das requisições
 - Semântica de chamadas (ex.: *at-most-once*)
 - Retransmissão e eliminação de duplicatas
-

Módulo de referências remotas

- Gerencia referências de objetos remotos
 - No lado servidor:
 - tabela com as referências a objetos remotos que residem no processo local
 - ponteiro para o *skeleton* correspondente
 - No lado cliente:
 - tabela com as referências a objetos remotos que residem em outros processos e que são utilizadas por clientes locais
 - ponteiro para o *proxy* local para o objeto remoto
-

Serventes

- Instância de uma implementação de objeto
 - Hospedados em *processos servidores*
 - Trata as requisições remotas repassada pelo *Skeleton*
-

Proxy (ou Stub)

- Objeto local que representa o objeto remoto para o cliente
 - “Implementa” os métodos definidos na interface do objeto remoto
 - Cada implementação de método no *proxy*:
 - *marshalling de requisições*
 - *unmarshalling de respostas*
 - Torna a localização e o acesso ao objeto remoto transparentes para o cliente
-

Despachante

- Recebe requisições do módulo de comunicações e as repassa para o *skeleton*
 - Duas variantes:
 - Despachantes específicos gerados para cada classe de objetos remotos
 - utiliza o ID do método para chamar o *skeleton*
 - Despachante genérico
 - utiliza o ID do objeto para chamar um método genérico do *skeleton associado ao objeto alvo da requisição*
 - o próprio *skeleton se encarrega de chamar o método-alvo*
 - abordagem do adaptador de objetos de CORBA
-

Skeleton

- Implementa os métodos da interface remota
 - Implementa os mecanismos de tratamento de requisições recebidas e repasse das mesmas (na forma de chamadas locais) ao objeto alvo:
 - *Unmarshalling de requisições*
 - *Marshalling de respostas*
 - Específico para cada tipo de objeto remoto
-

Compilador de IDL

- Geração de *proxy e skeleton (e despachante)* a partir de uma definição de interface
 - Segue o mapeamento da IDL para a linguagem de implementação do cliente e do servidor
-

Chamadas dinâmicas

- *Proxy* dinâmico
 - genérico, independente de interface
 - utiliza uma definição de interface acessível dinamicamente para formatar as requisições
 - repositório de interfaces
 - útil quando não se conhece a interface em tempo de programação
 - *Skeleton* dinâmico
 - permite receber chamadas destinadas a “qualquer” tipo de objeto/interface
 - útil na construção de servidores “genéricos”
-

Programas: Servidor e Cliente

- Servidor:
 - código para instanciação das implementações de objetos (instância da impl. de objeto = servente)
 - dá origem ao processo servidor que hospeda os objetos remotos
 - Cliente:
 - código que faz uso de objetos remotos
 - não necessariamente composto de objetos
-

Serviços de suporte

- *Binder*
 - mapeia nomes para referências de objetos
 - Ex.: serviço de nomes de CORBA, *Registry* de RMI
 - Serviço de localização
 - mapeia referências de objetos para as respectivas (prováveis) localizações físicas dos objetos
 - provê suporte para migração de objetos e redirecionamento
 - elimina a necessidade de guardar endereço IP e porta na referência de objeto!
-

Serviços de suporte (2)

- *Threads*
 - cada requisição é servida com o uso de uma *thread* separada no processo servidor
 - evita o bloqueio do servidor e permite que o mesmo processe várias requisições “simultaneamente”
 - Ativação de objetos
 - objetos podem ser salvos em disco quando não utilizados (estado serializado + meta-dados)
 - economia de recursos (ex.: memória)
 - ao ser necessário, um objeto pode ser reativado
 - um novo servente é criado para “materializar” o objeto
-

Serviços de suporte (3)

- Armazenamento persistente de objetos
 - serialização do estado dos objetos
 - gerenciamento do armazenamento dos objetos
 - estratégia para definir
 - quando um objeto deve ser desativado (ir para o estado “passivo”)
 - quais partes do estado do objeto devem ser salvas
 - o uso de persistência deve ser transparente para o implementador do objeto e para os clientes
-

Coleta de lixo distribuída

- Idéia geral:
 - Um objeto existe enquanto houver alguma referência para ele no sistema distribuído
 - Quando a última referência for removida, o objeto pode ser destruído
 - Mecanismo:
 - Interceptação de referências de objetos remotos passadas como parâmetros ou retorno de RMI
 - Contagem de referências (no processo servidor)
 - Contador incrementado/decrementado como resultado da criação/destruição de *proxies* nos clientes
-

Agenda

- Protocolos de requisição-resposta
 - Chamada de procedimento remoto
 - Comunicação entre objetos distribuídos
 - Eventos e notificações
 - RMI Java
-

Java RMI

- *Remote Method Invocation: mecanismo de chamada remota a métodos Java*
 - Mantém a semântica de uma chamada local, para objetos distantes
 - Efetua automaticamente o **empacotamento** e **desempacotamento** dos parâmetros
 - Envia as **mensagens** de pedido e resposta
 - Faz o **agulhamento** para encontrar o objeto e o método pretendido
-

Java RMI

- Apesar do ambiente uniforme, um objeto tem conhecimento que invoca um método remoto porque tem de tratar ***RemoteException***
 - A interface do objeto remoto por sua vez tem de ser uma extensão da interface ***Remote***
-

Java RMI

- No Java RMI, assume-se que os parâmetros de um método são parâmetros de **entradas** (*input*) e o resultado de um método é um único parâmetro de **saída** (*output*)
 - Quando o parâmetro é um objeto remoto (herda de *java.rmi.Remote*)
 - É sempre passado como uma referência para um objeto remoto
 - Quando o parâmetro é um objeto local (caso contrário)
 - É **serializado** e passado por valor. Quando um objeto é passado por valor uma nova instância é criada remotamente
 - Tem de implementar *java.io.Serializable*
 - Todos os tipos primitivos e objetos remotos são serializáveis. (*java.rmi.Remote* descende de *java.io.Serializable*)
 - As classes de argumentos e valores de resultados são carregadas por **download** quando necessário
-

Exemplo de Serialização em Java

- Definição de um tipo *Pessoa* em Java:

```
public class Pessoa implements Serializable {  
    private String nome; private String lugar; private int ano;  
    public Pessoa(String nome, String lugar, int ano) {  
        this.nome = nome; this.lugar = lugar; this.ano = ano;  
    } // continua com a definição dos métodos...  
}
```

- Exemplo (simplificado) de serialização de um objeto do tipo

Pessoa: Pessoa p = new Pessoa("Smith", "London", 1934);

Valores serializados				Comentário
Pessoa	No. de versão (8 bytes)		h0	nome da classe, número de versão
3	int ano	java.lang.String nome:	java.lang.String lugar:	número, tipo e nome das variáveis de instância
1934	5 Smith	6 London	h1	valores das variáveis de instância

Java RMI

- Download de classes
 - Classes são carregadas por *download* entre as JVM
 - Se o destino ainda não possuir a classe de objeto passado **por valor**, seu código será carregado por *download* automaticamente
 - A mesma estratégia é utilizada para classes *Proxy*
 - Vantagens:
 - Não há necessidade de cada usuário manter o mesmo conjunto de classes em seu ambiente de trabalho
 - Os programas cliente e servidores podem fazer uso transparente de instâncias de novas classes, quando elas forem adicionadas
-

Funções do registry

- void rebind (String name, Remote obj)
 - Usado pelos servidores para **registar** a associação entre o objeto e o seu nome.
 - void bind (String name, Remote obj)
 - Igual ao anterior mas lança exceção se já existe a associação.
 - void unbind (String name, remote obj)
 - Retira uma associação existente.
 - Remote lookup (String name)
 - Usado pelos clientes para **localizar um objeto remoto** pelo seu nome. Retorna a referência para o objeto remoto.
 - String [] list ()
 - Retorna um vetor de Strings com os nomes presentes no **registry**.
-

JNDI

- *Java Naming and Directory Interface*
 - Mecanismo de nomes do J2EE
 - Utilizado para **associar nomes a recursos e** objetos de forma portátil
 - Identificação, localização, partilha
 - Mapeia nomes em referências para objetos
 - Uma instância do **registry** deve executar-se em todos servidores que têm objetos remotos.
 - Os clientes têm de dirigir as suas pesquisas para o **servidor pretendido**
-

Java RMI – mecanismo de Reflexão

- A reflexão é usada para passar informação nas mensagens de invocação sobre o método que se pretende executar
 - API de reflexão permite, em run-time:
 - Determinar a classe de um objecto.
 - Obter informação sobre os métodos / campos de uma classe / interface
 - Criar uma instância de uma classe cujo nome é desconhecido antes da execução
 - Invocar métodos que são desconhecidos antes da execução
-

Figure 5.12

Java Remote interfaces *Shape* and *ShapeList*

```
import java.rmi.*;
import java.util.Vector;
public interface Shape extends Remote {
    int getVersion() throws RemoteException;
    GraphicalObject getAllState() throws RemoteException; 1
}
public interface ShapeList extends Remote {
    Shape newShape(GraphicalObject g) throws RemoteException; 2
    Vector allShapes() throws RemoteException;
    int getVersion() throws RemoteException;
}
```

Figure 5.14

Java class *ShapeListServer* with *main* method

```
import java.rmi.*;
public class ShapeListServer{
    public static void main(String args[]){
        System.setSecurityManager(new RMISecurityManager());
        try{
            ShapeList aShapeList = new ShapeListServant();           1
            Naming.rebind("Shape List", aShapeList );                 2
            System.out.println("ShapeList server ready");
        }catch(Exception e) {
            System.out.println("ShapeList server main " + e.getMessage());}
        }
    }
```

Figure 5.15 - Java class *ShapeListServant* implements interface *ShapeList*

```
import java.rmi.*;
import java.rmi.server.UnicastRemoteObject;
import java.util.Vector;
public class ShapeListServant extends UnicastRemoteObject implements ShapeList {
    private Vector theList;                // contains the list of Shapes      1
    private int version;
    public ShapeListServant()throws RemoteException{...}
    public Shape newShape(GraphicalObject g) throws RemoteException {      2
        version++;
        Shape s = new ShapeServant( g, version);                          3
        theList.addElement(s);
        return s;
    }
    public Vector allShapes()throws RemoteException{...}
    public int getVersion() throws RemoteException { ... }
}
```

Figure 5.16 - Java client of *ShapeList*

```
import java.rmi.*;
import java.rmi.server.*;
import java.util.Vector;
public class ShapeListClient{
    public static void main(String args[]){
        System.setSecurityManager(new RMISecurityManager());
        ShapeList aShapeList = null;
        try{
            aShapeList = (ShapeList) Naming.lookup("//bruno.ShapeList"); 1
            Vector sList = aShapeList.allShapes(); 2
        } catch(RemoteException e) {System.out.println(e.getMessage());}
        }catch(Exception e) {System.out.println("Client: " + e.getMessage());}
    }
}
```

Java RMI – executando o exemplo -

- Códigos
 - <http://www.cdk4.net/rmi/> + arquivo de política (próximo slide)
 - Compile as classes
 - `javac -d . *.java`
 - Crie o *Stub(Proxy)* e o *Skeleton*
 - `rmic -d . rmi.ShapeListServant`
 - Rode o RMIRegistry
 - `rmiregistry`
 - Rode o Servidor
 - `java -Djava.server.rmi.codebaseile:///rmi/ -Djava.security.policy=policy rmi.ShapeListServer`
 - Rode o Cliente
 - `java -Djava.security.policy=policy rmi.ShapeListClient`
-

Arquivo “policy”

```
grant{  
    permission java.security.AllPermission;  
};
```

Exercícios

- Fazer todos os exercícios do capítulo 5 e entregar em modo manuscrito;
-