

Capítulo II – Modelos de Programação Distribuída (parte 2)

From: Coulouris, Dollimore and Kindberg
Distributed Systems: Concepts and Design

Edition 3, © Addison-Wesley 2001

Paula Prata,

Departamento de Informática da UBI

<http://www.di.ubi.pt/~pprata>

1 – Modelos de comunicação por mensagens

2 – Exemplo: Comunicação por mensagens através de Sockets (em Java)

3 – Failure Models

4 - Modelos Arquitecturais

Cliente / Servidor

Múltiplos Servidores

Proxies

Peer processes

5 - Modelos Fundamentais

Interacção

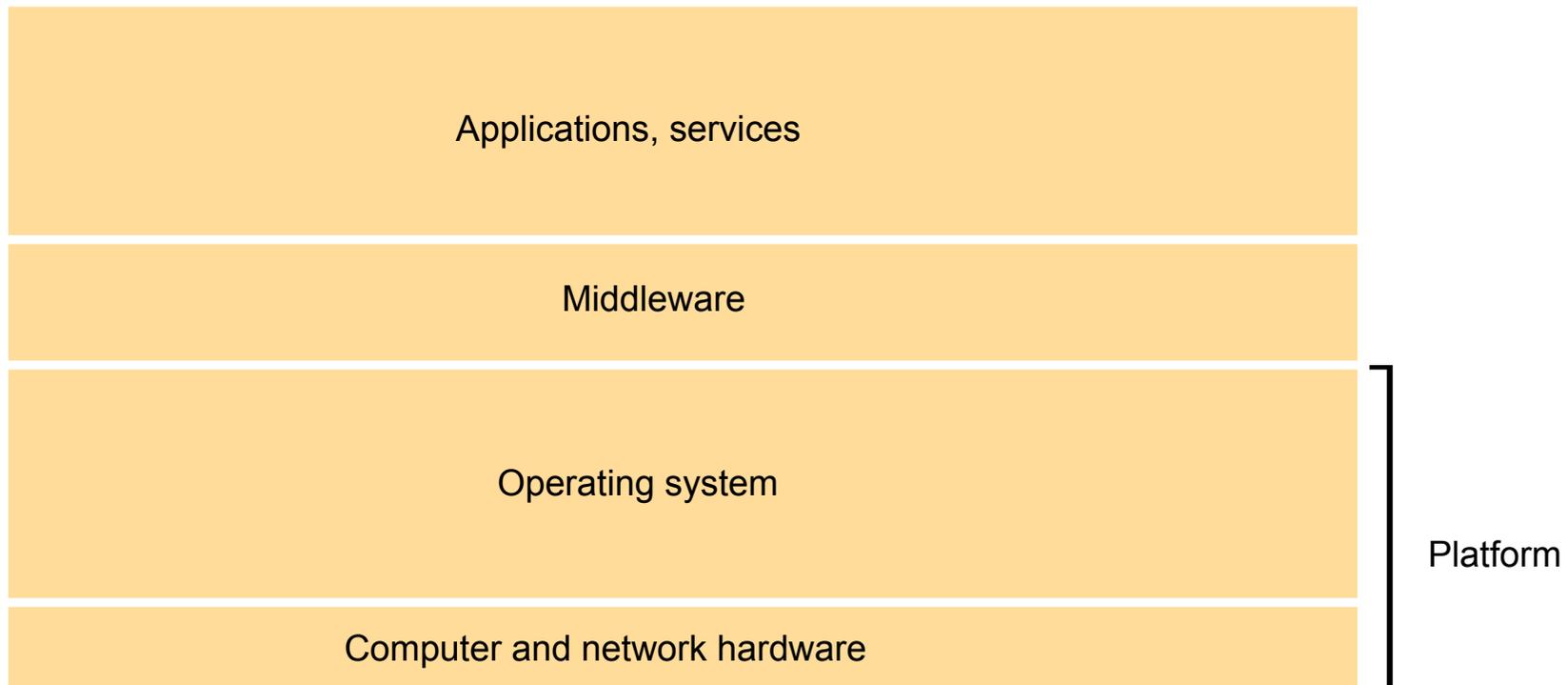
Falhas

Segurança

4 - Modelos arquiteturais

Um modelo arquitetural de um sistema distribuído é a estrutura do sistema em termos de localização das suas diferentes partes, e do papel que cada parte desempenha e como se interrelacionam.

Camadas de um sistema distribuído:



4 - Modelos arquitecturais

Ex.los de plataformas:

Intel PII/Windows

Intel x86/Linux

Power PC/Solaris

...

Middleware:

Camada de software que tem o objectivo de mascarar a heterogeneidade de um sistema distribuído fornecendo um modelo de programação uniforme.

Ex.los

Sun RPC

Java RMI

Corba

Microsoft DCOM ...

4 - Modelos arquitecturais

Modelo Cliente – Servidor

(Modelo independente do middleware utilizado)

Modelo assimétrico:

Servidor: processo passivo que quando contactado por um cliente envia a resposta

Cliente: contacta o servidor com o objectivo de utilizar um serviço; envia um pedido (request/invocation) e fica à espera da resposta (reply/result)

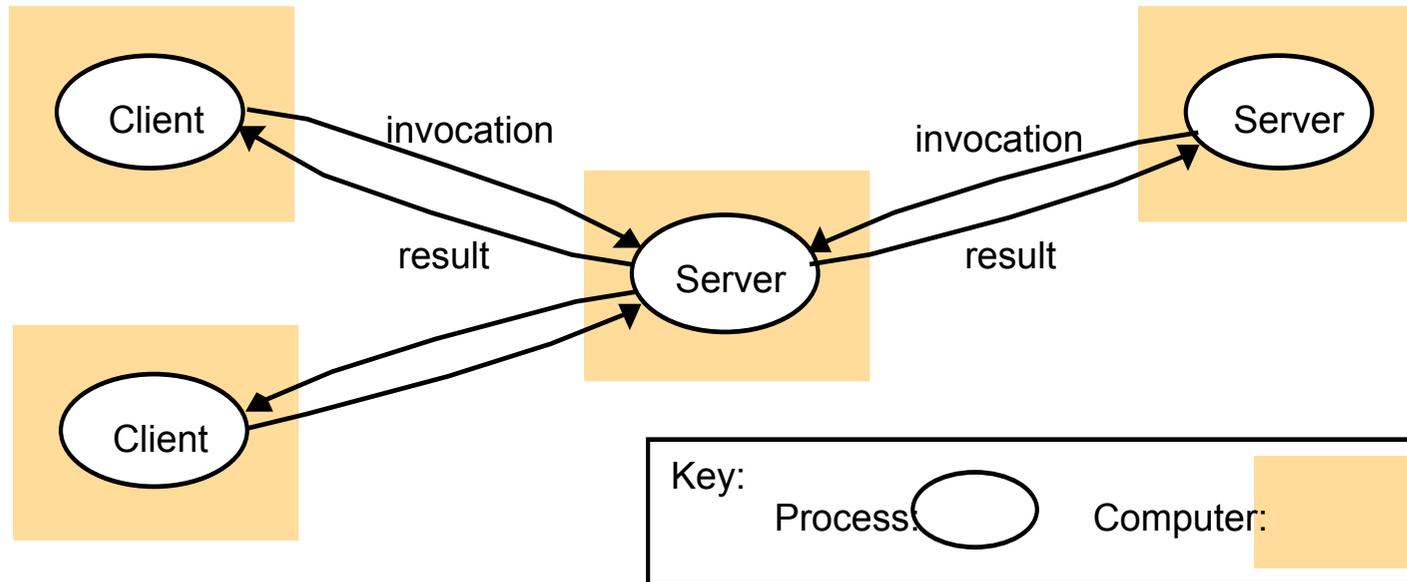
Cliente e Servidor são papéis que podem ser desempenhados.

Uma entidade pode simultaneamente ser cliente e servidor. Um processo para responder a um pedido, pode ter que recorrer a outro serviço, sendo cliente deste.

Ex.lo: um motor de pesquisa que usa “web crawlers” para pesquisar servidores web

4 - Modelos arquiteturais

Modelo Cliente – Servidor

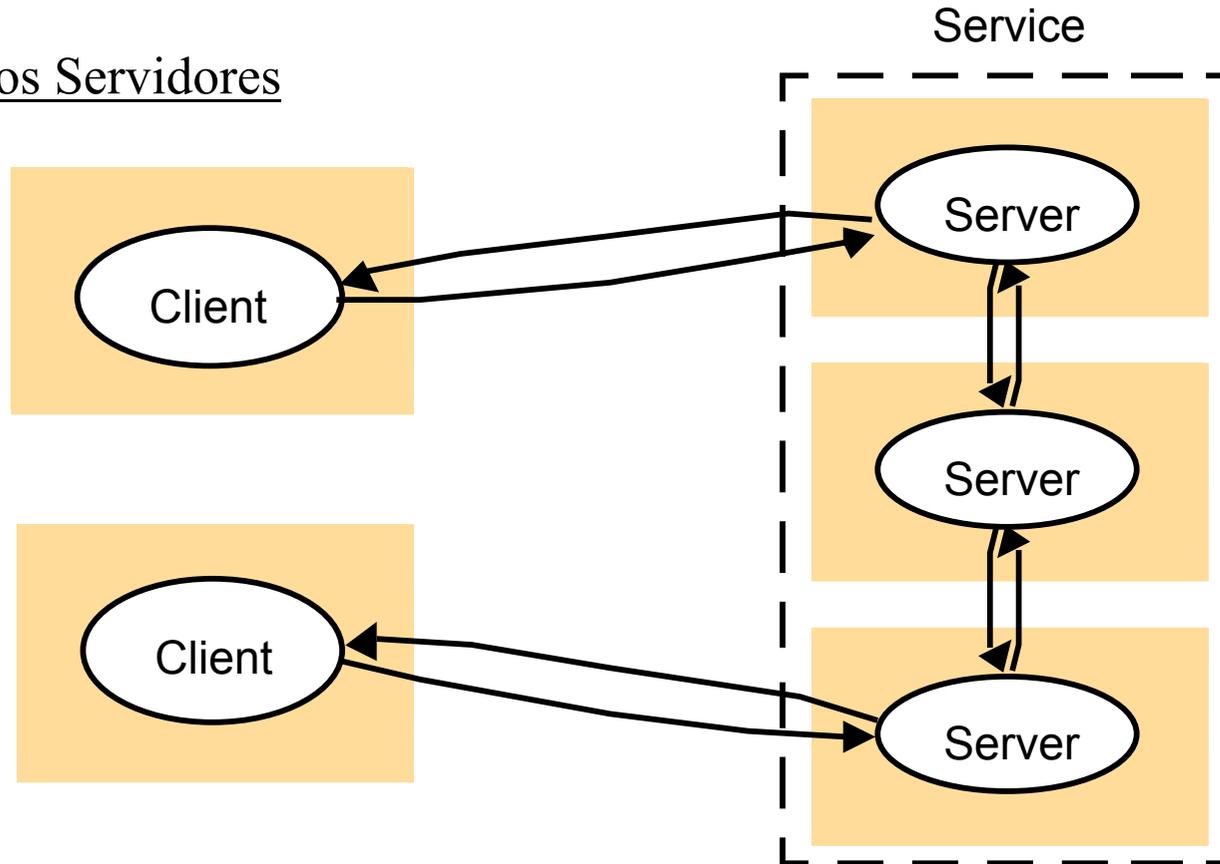


Múltiplos Servidores

Um serviço pode ser implementado por vários processos servidores localizados em diferentes computadores.

4 - Modelos arquiteturais

Múltiplos Servidores



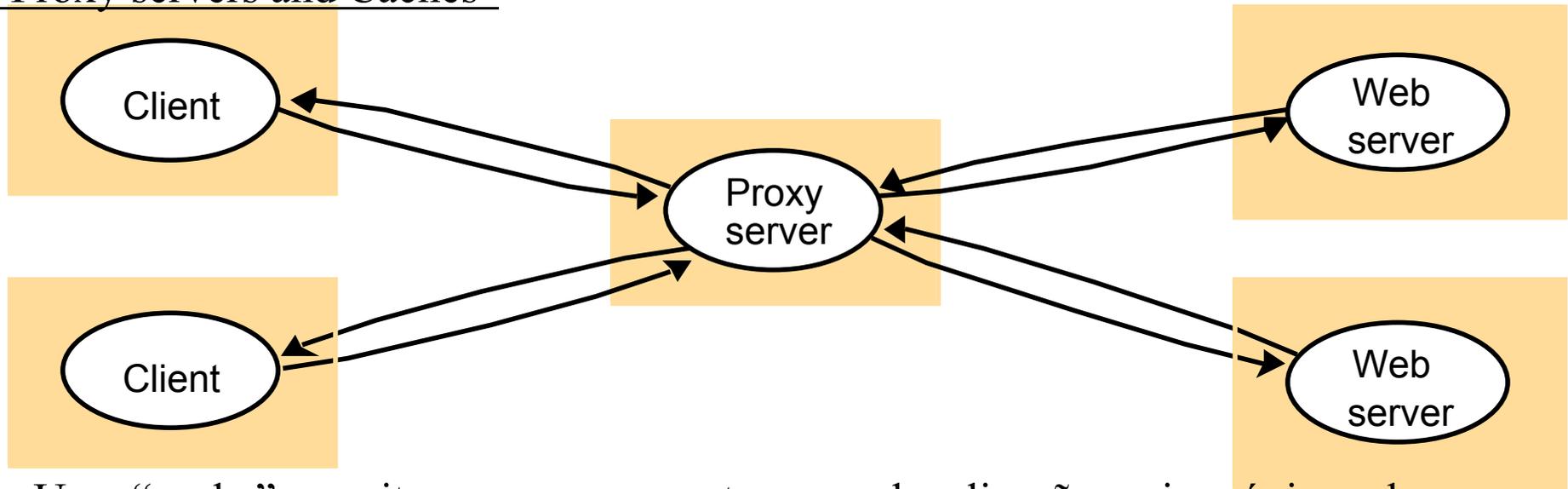
- Entidades que fornecem o serviço estão distribuídas por diferentes máquinas

ou

- Cópias replicadas pelas diferentes máquinas - > disponibilidade > tolerância a falhas

4 - Modelos arquitecturais

“Proxy servers and Caches”

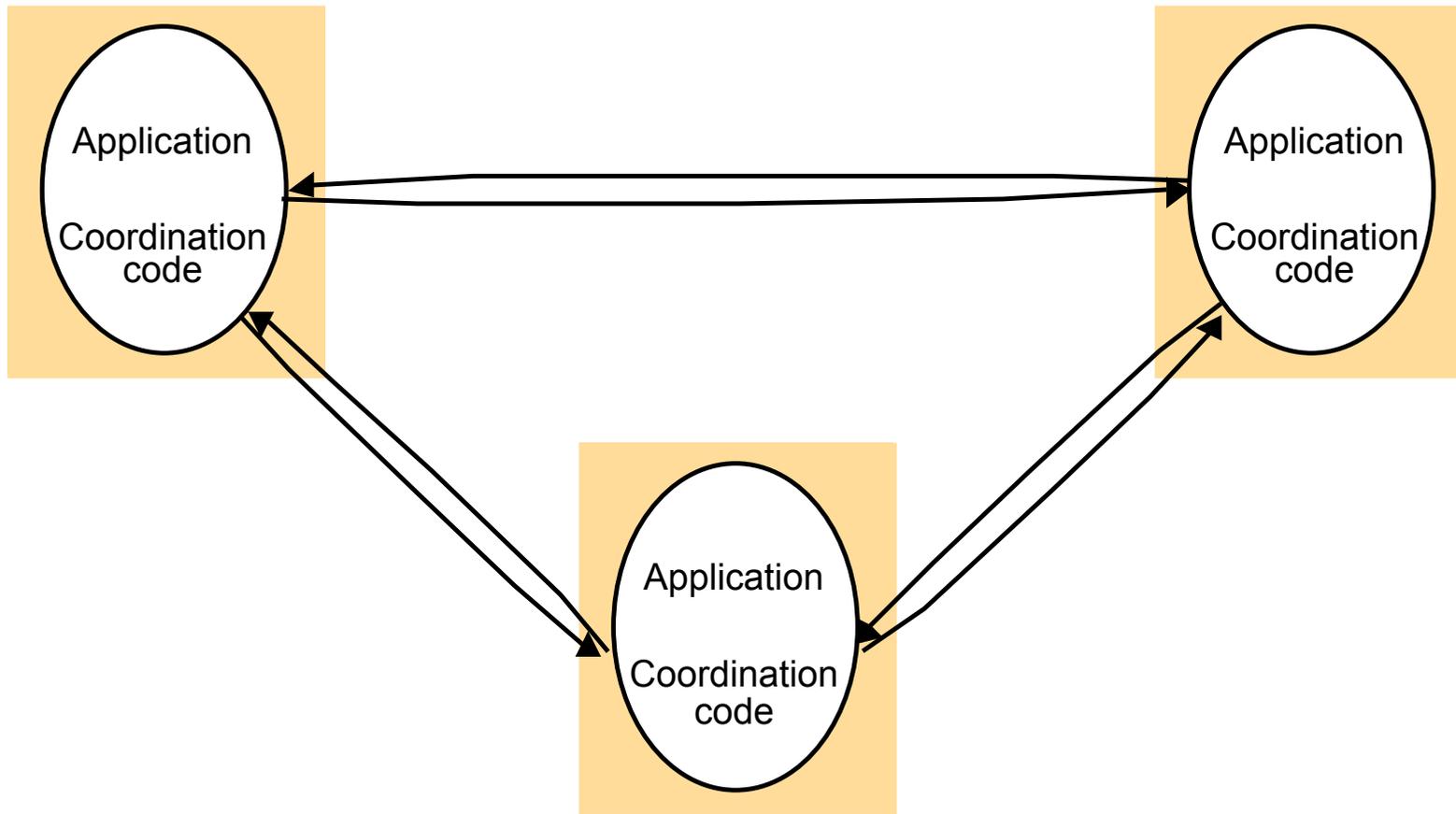


- Uma “cache” permite o armazenamento, numa localização mais próxima, de dados/objectos recentemente usados
- Quando um cliente necessita de um objecto, o serviço de “caching” verifica se possui uma cópia actualizada do objecto, em caso afirmativo fornece essa cópia.
- Uma “cache” pode estar localizada no cliente ou em servidores “proxy” que são partilhados por vários clientes.
- Objectivo: aumentar a disponibilidade e a performance do serviço

4 - Modelos arquiteturais

“Processos pares” (peer processes)

Todos os processos desempenham papéis similares. Cada processo é responsável pela consistência dos seus dados (recursos) e pela sincronização das várias operações.



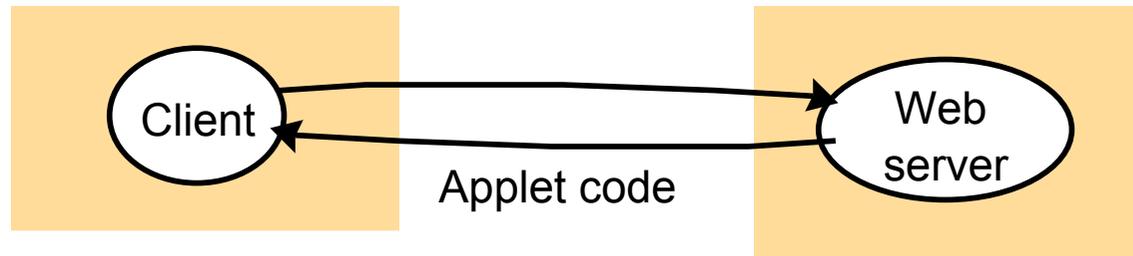
4 - Modelos arquiteturais

Variantes do modelo cliente servidor resultantes de

- . Uso de código móvel
- . Uso de sistemas com hardware limitado
- . Requisitos de adicionar/remover ao/do sistema periféricos móveis

Web Applets

a) client request results in the downloading of applet code



b) client interacts with the applet



4 - Modelos arquitecturais

Agentes móveis

Um Agente é um programa executável que pode “mover-se” de uma máquina para outra. Age em nome de um utilizador específico, e num dado computador para o qual se transfere realiza algum serviço para o seu proprietário, podendo obter informações que mais tarde transmitirá ao local de origem.

Entidade capaz de interagir autonomamente com o ambiente que o rodeia, podendo apresentar características de adaptabilidade, mobilidade, cooperação ou competição.

. Problemas de segurança

. Dificuldades em realizar o trabalho devido a problemas impossíveis de prever

Network Computers

Computadores sem disco nem periféricos, contando com o apoio da rede para fornecer os serviços ao utilizador. Aplicações executam localmente, os ficheiros são geridos por um servidor remoto.

Solução económica para centros de computação com poucos recursos

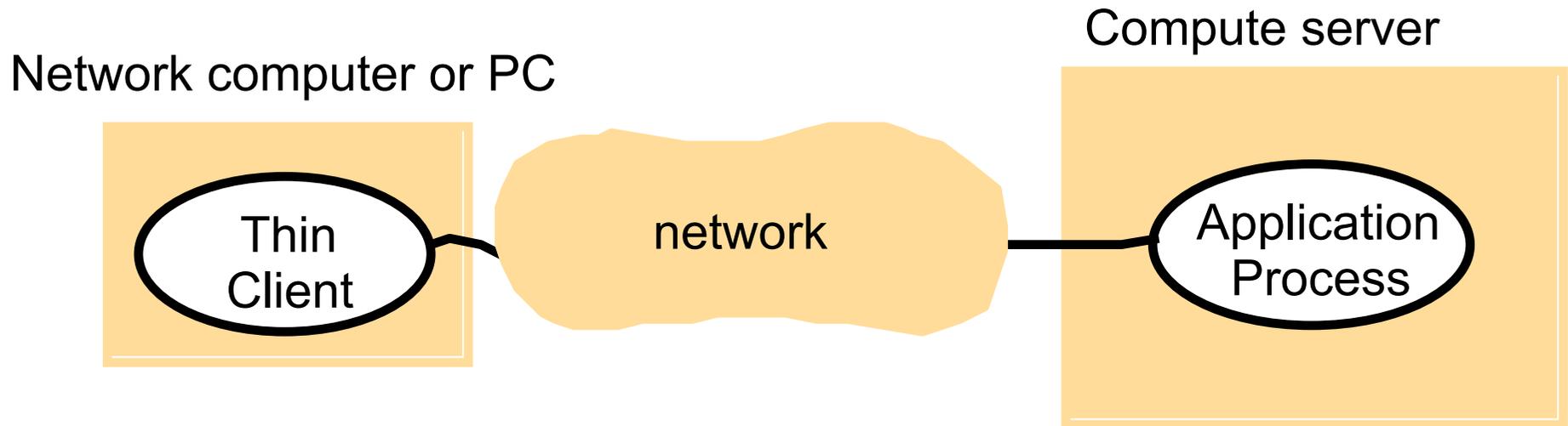
4 - Modelos arquiteturais

Thin Clients

- interface gráfica, baseada em windows, na máquina local ao utilizador
- as aplicações executam no servidor

problemas para aplicações gráficas interactivas

Ex. Citrix WinFrame



4 - Modelos arquiteturais

Equipamentos móveis e redes espontâneas

- Laptops, PDA (Personal Digital Assistant), Telemóveis, Câmeras Digitais, Máquinas de Lavar Roupa, relógios, etc
- Protocolos Wireless: BlueTooth, Infrared, HomeRF

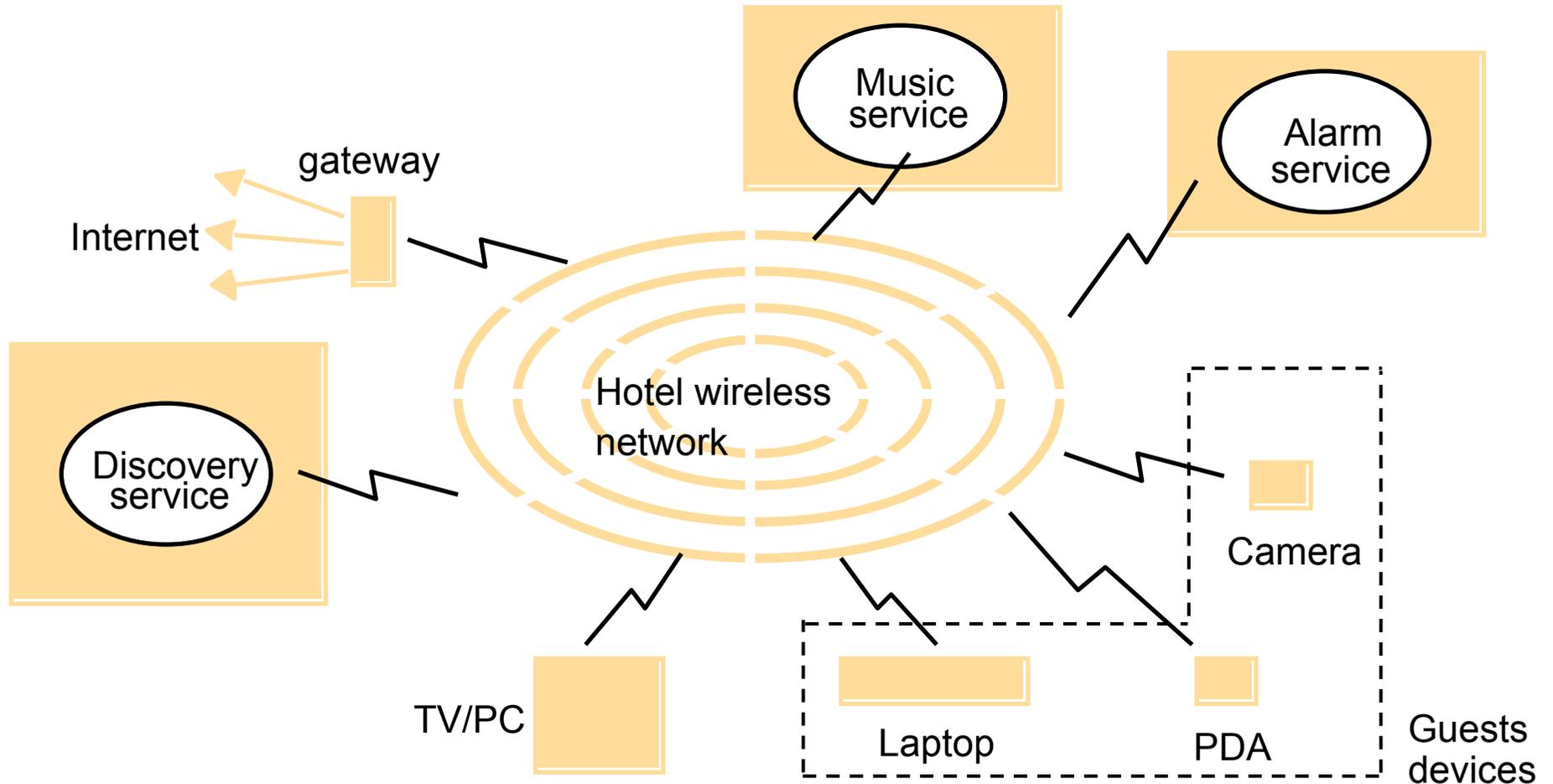
Principais características das redes sem fios:

- Configuração é feita automaticamente sem intervenção humana
- Os equipamentos digitais móveis descobrem por si os serviços disponíveis

Problemas:

- Conexão limitada (se os dispositivos se afastam demasiado do local de transmissão?)
- Segurança e privacidade

4 - Modelos arquiteturais



4 - Modelos arquiteturais

Redes espontâneas exigem:

Um meio de os clientes (equipamentos móveis) descobrirem que serviços estão disponíveis na rede a que se ligaram.

Um “discovery service” é um servidor (um ou mais processos) que mantém uma lista dos tipos e características dos serviços disponíveis dentro da rede local sem fios.

Oferecem dois tipos de serviços:

- Registo de serviços – aceita pedidos para registar numa base de dados os detalhes de cada serviço disponível

- Lookup de serviços - aceita “queries” aos serviços disponíveis, fornecendo detalhes suficientes para que o cliente se possa ligar ao serviço que escolher

4 - Modelos arquitecturais

Modelos fundamentais

Os sistemas distribuídos podem ainda ser analisados segundo 3 aspectos transversais a todos os sistemas:

- . Modelo de Interacção
- . Modelo de Avarias
- . Modelo de Segurança

a) Modelo de interacção

Interacção é a acção (comunicação e sincronização) entre as partes para realizar um qualquer trabalho

É afectada por dois aspectos:

- 1 . Performance dos canais de comunicação
- 2 . Inexistência de um tempo global

4 - Modelos arquiteturais

1 . Performance dos canais de comunicação

. Latência

Intervalo de tempo que medeia entre o início da transmissão de uma mensagem por um processo e o início da sua recepção pelo outro processo.

Depende de:

- Demora (“delay”) de transmissão pela rede
- Tempo requerido pelo sistema operativo em ambos os lados da comunicação
- Demora no acesso aos recursos da rede

. Largura de banda (“bandwidth”)

Total de informação que pode ser transmitida pela rede num dado tempo

4 - Modelos arquiteturais

1 . Performance dos canais de comunicação

. Jitter

Variação no tempo necessário para enviar grupos de mensagens consecutivos constituintes de uma informação transmitida de um ponto para outro na rede.

(importante na transmissão de som e imagem)

2. Inexistência de um tempo global

Cada computador tem um relógio “clock” interno.

. Cada relógio tem um “**drift**” (um desvio) do tempo de referência

. Os “drifts” de dois relógios distintos são também distintos

(o que significa que entre eles o tempo será sempre divergente)

- Uma solução passa por obter o tempo fornecido pelo GPS – Global Positioning System, e enviar aos participantes do sistema distribuído. Delays no envio dessa mensagem!!!

4 - Modelos arquitecturais

Duas variantes no modelo de interacção

1 – Sistemas distribuídos síncronos

Sistemas onde podem existir limites máximos de tempo conhecidos para:

tempos de execução dos processos, atrasos na comunicação, variações no tempo de referência

Se:

- o tempo necessário para executar cada passo de um processo tem um limite inferior e um limite superior conhecidos
- cada mensagem transmitida por um canal é recebida dentro de um limite de tempo conhecido
- cada processo tem um relógio cujo desvio máximo para o tempo de referência é conhecido

podem definir-se definir “timeouts” para detectar falhas.

Dificuldade em encontrar os limites para os tempos, mais difícil ainda provar a sua correcção

4 - Modelos arquiteturais

2 – Sistemas distribuídos assíncronos

Não possui limites para:

- . tempo de execução dos processos – cada passo de execução pode levar um tempo arbitrariamente longo
- . tempo de transmissão de mensagens - uma mensagem pode chegar rapidamente ou demorar dias
- . o desvio do tempo de referência pode ser qualquer

(exemplo de um sistema assíncrono: Internet)

Como lidar com longos tempos de espera:

O sistema podem avisar o utilizador que o tempo de espera pode ser longo e solicitar uma alternativa

Dar oportunidade ao utilizados para fazer outras coisas

...

4 - Modelos arquitecturais

O modelo de interacção e o problema do ordenação de eventos

Por vezes é importante conhecer a ordem pela qual ocorreu um conjunto de eventos.

Ex.lo

Sejam os utilizadores X,Y,Z e A que trocam mails para marcar uma reunião:

. X envia uma mensagem, com o assunto: Meeting, para Y,Z e A

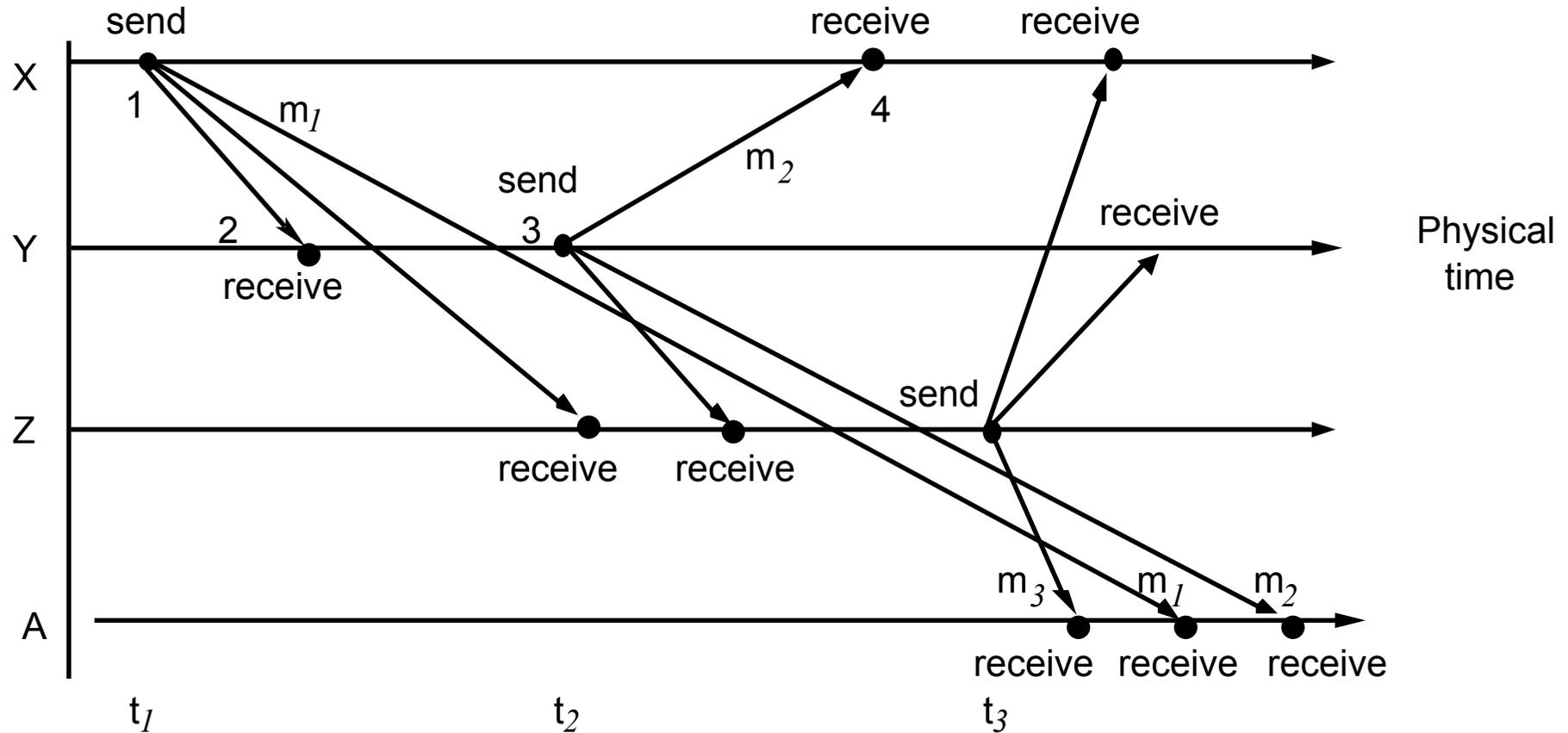
. Y e Z respondem para os outros com o assunto: Re: Meeting

Uma vez que não há limites no tempo de comunicação as mensagens podem ser entregues de tal forma que o utilizador A receba as mensagens pela ordem:

De:	Subject:
Z	Re:Meeting
X	Meeting
Y	Re:Meeting

4 - Modelos arquitecturais

O modelo de interacção e o problema do ordenação de eventos



4 - Modelos arquitecturais

O modelo de interacção e o problema do ordenação de eventos

Solução proposta por Lamport [1978]

Criar um tempo lógico para marcar a sequência de eventos e determinar a ordem correcta em que eles aparecem no tempo.

Ver capítulo 10 (Coulouris) ...

4 - Modelos arquiteturais

b) O modelo de Avarias

Uma avaria é qualquer alteração do comportamento do sistema em relação ao esperado (i.é, em relação à sua especificação)

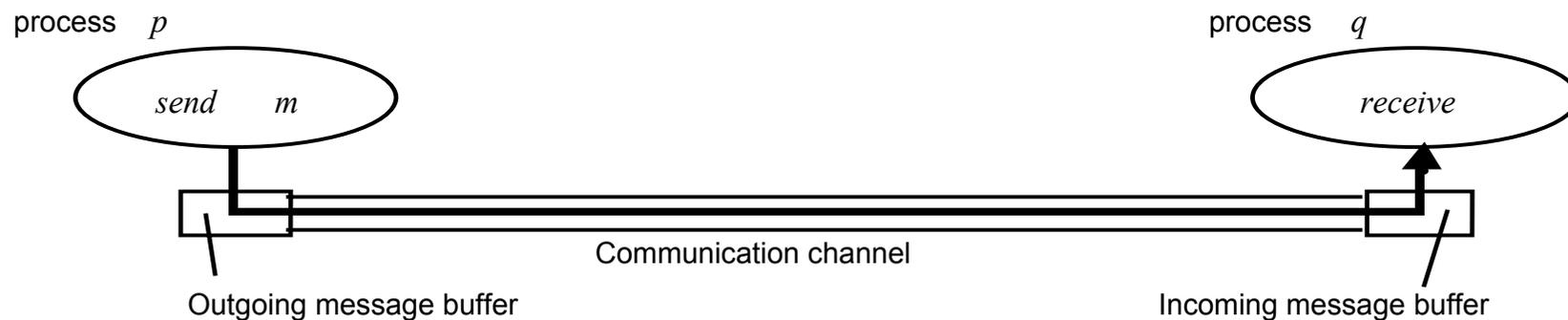
Define de que maneira as avarias podem ocorrer

- . Podem atingir os processos ou os canais de comunicação

Tipos de Avarias:

. Avarias por omissão

- quando um processo “deixa de funcionar” em algum ponto do sistema distribuído
- quando o canal de comunicação falha



4 - Modelos arquitecturais

. Avarias por omissão

Fail-stop – o processo bloqueou (crashed) e esse facto pôde ser detectado por outros processos.

Crash – o processo aparentemente bloqueou mas não é possível garantir que apenas deixou de responder por estar muito lento, ou porque as mensagens que enviou não chegaram

Omission – uma mensagem colocada no buffer de emissão nunca chega ao buffer de recepção (pode ocorrer por falta de espaço no buffer)

Send-omission – uma mensagem perde-se entre o emissor e o buffer de emissão

Receive-omission – uma mensagem perde-se entre o buffer de recepção e o receptor

4 - Modelos arquitecturais

. Avárias arbitrárias

Qualquer tipo de erro pode acontecer

- Nos processos – o processo não responde, o estado do processo é corrompido, responde de forma errada, responde fora de tempo.
- Nos canais de comunicação – mensagens corrompidas, mensagens não entregues, mensagens duplicadas, mensagens inexistentes são entregues

(São raras de ocorrer nos canais de comunicação porque o software de comunicação protege as mensagens com somas de verificação (“checksums”), números de sequenciamento, etc)

. Avárias em tempo

- Ocorrem quando o tempo limite para um evento ocorrer é ultrapassado
- Em sistemas eminentemente síncronos é um indicativo seguro de falha

Importantes em sistemas de tempo real.

(por ex.lo: sistemas de controlo, sistemas multimedia

<i>Class of failure</i>	<i>Affects</i>	<i>Description</i>
Fail-stop	Process	Process halts and remains halted. Other processes may detect this state.
Crash	Process	Process halts and remains halted. Other processes may not be able to detect this state.
Omission	Channel	A message inserted in an outgoing message buffer never arrives at the other end's incoming message buffer.
Send-omission	Process	A process completes a <i>send</i> , but the message is not put in its outgoing message buffer.
Receive-omission	Process	A message is put in a process's incoming message buffer, but that process does not receive it.
Arbitrary (Byzantine)	Process or channel	Process/channel exhibits arbitrary behaviour: it may send/transmit arbitrary messages at arbitrary times, commit omissions; a process may stop or take an incorrect step.

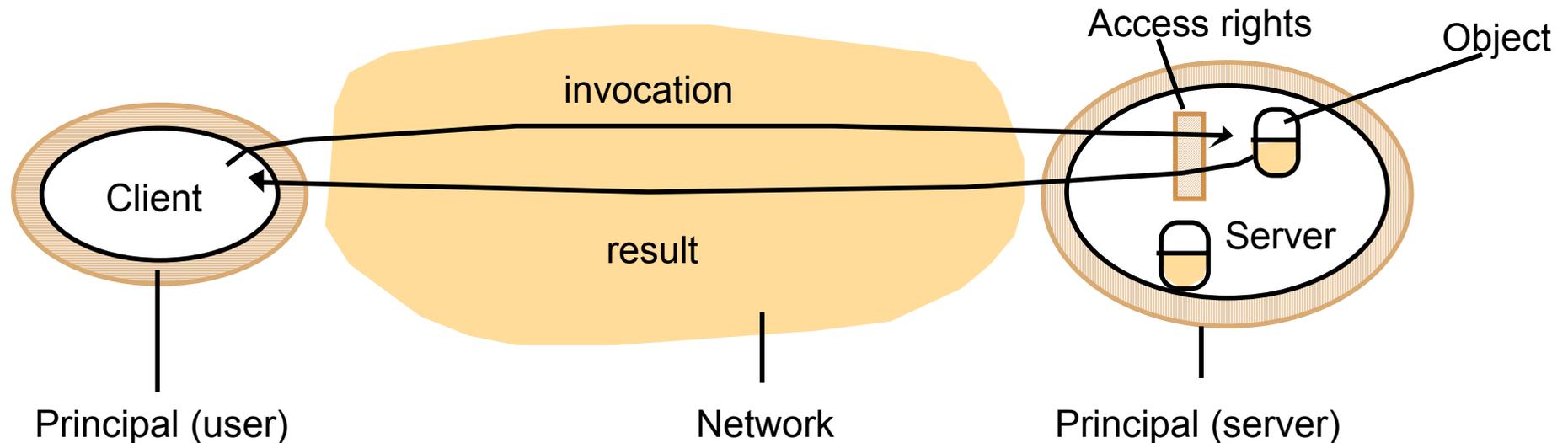
<i>Class of Failure</i>	<i>Affects</i>	<i>Description</i>
Clock	Process	Process's local clock exceeds the bounds on its rate of drift from real time.
Performance	Process	Process exceeds the bounds on the interval between two steps.
Performance	Channel	A message's transmission takes longer than the stated bound.

4 - Modelos arquitecturais

c) O modelo de Segurança

Protecção das entidades do sistema, processo/utilizador (“principal”)

Direitos de acesso especificam que entidades podem aceder, e de que forma, a que recursos.



Ex. Que entidade pode executar que operações num dados objecto

4 - Modelos arquiteturais

- O servidor é responsável por verificar a identidade de quem (entidade) fez o pedido e verificar se essa entidade tem direitos de acesso para realizar a operação pretendida.
- O cliente deverá verificar a identidade de quem lhe enviou a resposta, para ver se a resposta veio da entidade esperada.

Que ameaças?

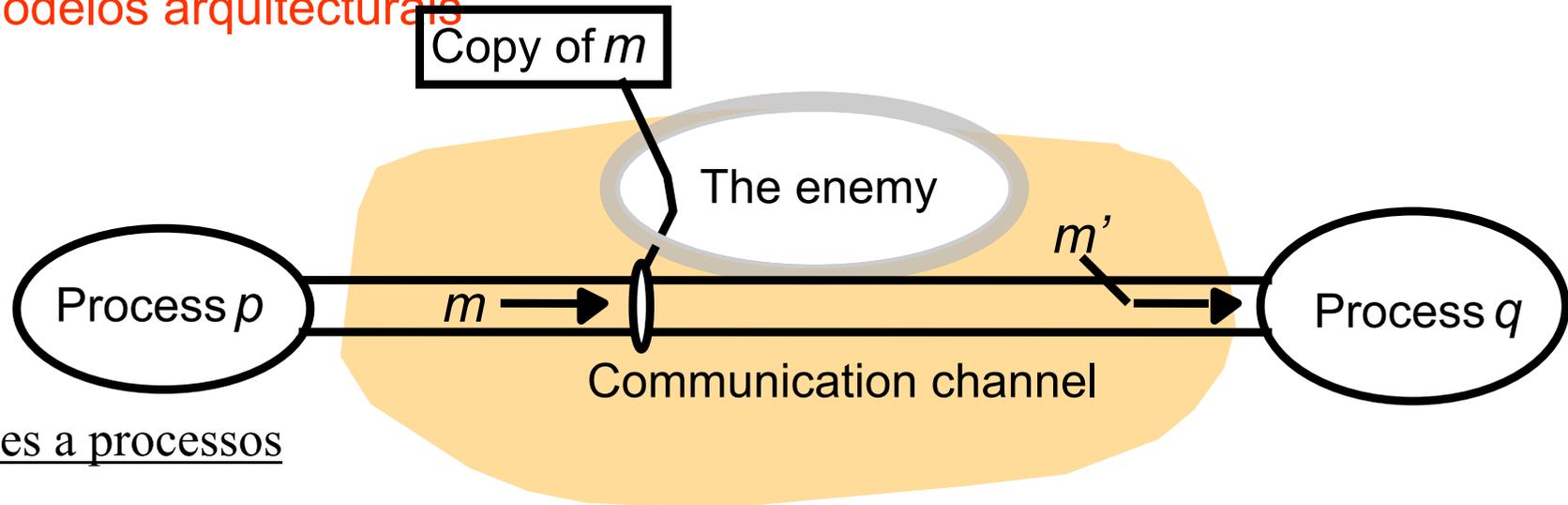
Supondo que existe um processo inimigo (adversário) capaz de:

- enviar qualquer mensagem para qualquer processo
- interceptar (ler/copiar) qualquer mensagem trocada entre 2 processos

Classificação das ameaças:

- aos processos
- à comunicação
- negação de serviço

4 - Modelos arquitecturais



Ataques a processos

- Ao projectar um servidor, ter consciência de que

Os protocolos de rede não oferecem protecção para que o servidor saiba a identidade do emissor

(IP inclui o endereço do computador origem da mensagem mas um processo inimigo pode forjar esse endereço)

- Um cliente também não dispõe de métodos para validar as respostas de um servidor

Em ambos os casos um processo inimigo pode fazer-se passar pela entidade (cliente /servidor) e enviar a mensagem solicitada

4 - Modelos arquiteturais

Ataques a canais de comunicação

- Um processo inimigo pode copiar, alterar ou injectar mensagens na rede

A comunicação pode ser violada por processos que observam a rede à procura de mensagens significativas

(essas mensagens podem posteriormente ser reveladas a terceiros)

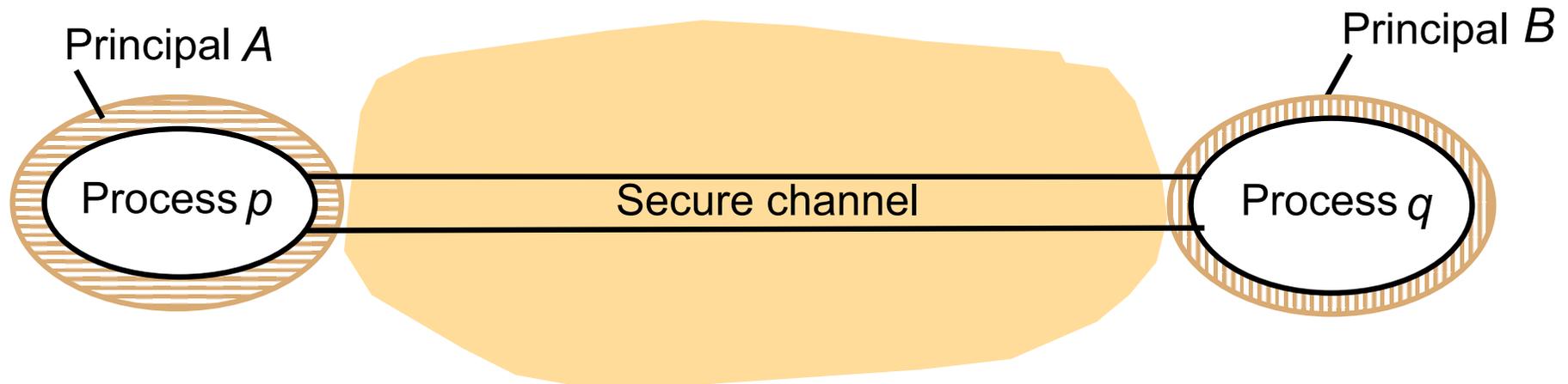
Negação de serviço

Um processo intruso captura uma mensagem de solicitação de serviço e retransmite-a inúmeras vezes ao destinatário, fazendo-o executar sistematicamente o mesmo serviço e ultrapassando a sua capacidade de resposta

Como lidar com estas ameaças?

- utilização de canais seguros

4 - Modelos arquiteturais



Definição de canal seguro:

Canal utilizado para comunicação entre dois processos com as seguintes características:

- Cada processo pode identificar com 100% de confiança a entidade responsável pela execução do outro processo
- As mensagens que são transferidas de um processo para outro são garantidas do ponto de vista da integridade e da privacidade
- As mensagens têm garantia de não repetibilidade ou reenvio por ordem distinta (cada mensagem inclui um tempo físico ou lógico)

4 - Modelos arquitecturais

Criptografia:

‘Técnica de codificar o conteúdo de uma mensagem de forma a “esconder” o seu conteúdo.

É necessário que ambos os processos possuam a chave de codificação /descodificação

jtup f tfhsfep

Autenticação:

Incluir na mensagem uma porção (encriptada) que contenha informação suficiente para identificar a entidade e verificar os seus direitos de acesso

Criar uma modelo de segurança

- analisar as principais ameaças – riscos envolvidos /possíveis consequências
- fazer o balanço entre o custo de proteger o sistema e o perigo que de facto as ameaças representam