



# SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Capítulo 1

Introdução

# NOTA PRÉVIA

A apresentação utiliza algumas das figuras do livro de base do curso

G. Coulouris, J. Dollimore and T. Kindberg,  
Distributed Systems - Concepts and Design,  
Addison-Wesley, 5th Edition, 2011

# ORGANIZAÇÃO DO CAPÍTULO

Definição, exemplos

Características essenciais dos sistemas distribuídos

Desafios: heterogeneidade, abertura, segurança, escala, falhas, concorrência, transparência

# SISTEMAS DISTRIBUÍDOS ?

## Exemplos?

Serviços web

Email

Multibanco

Etc.

## O que é importante?

Conjunto de nós / máquinas

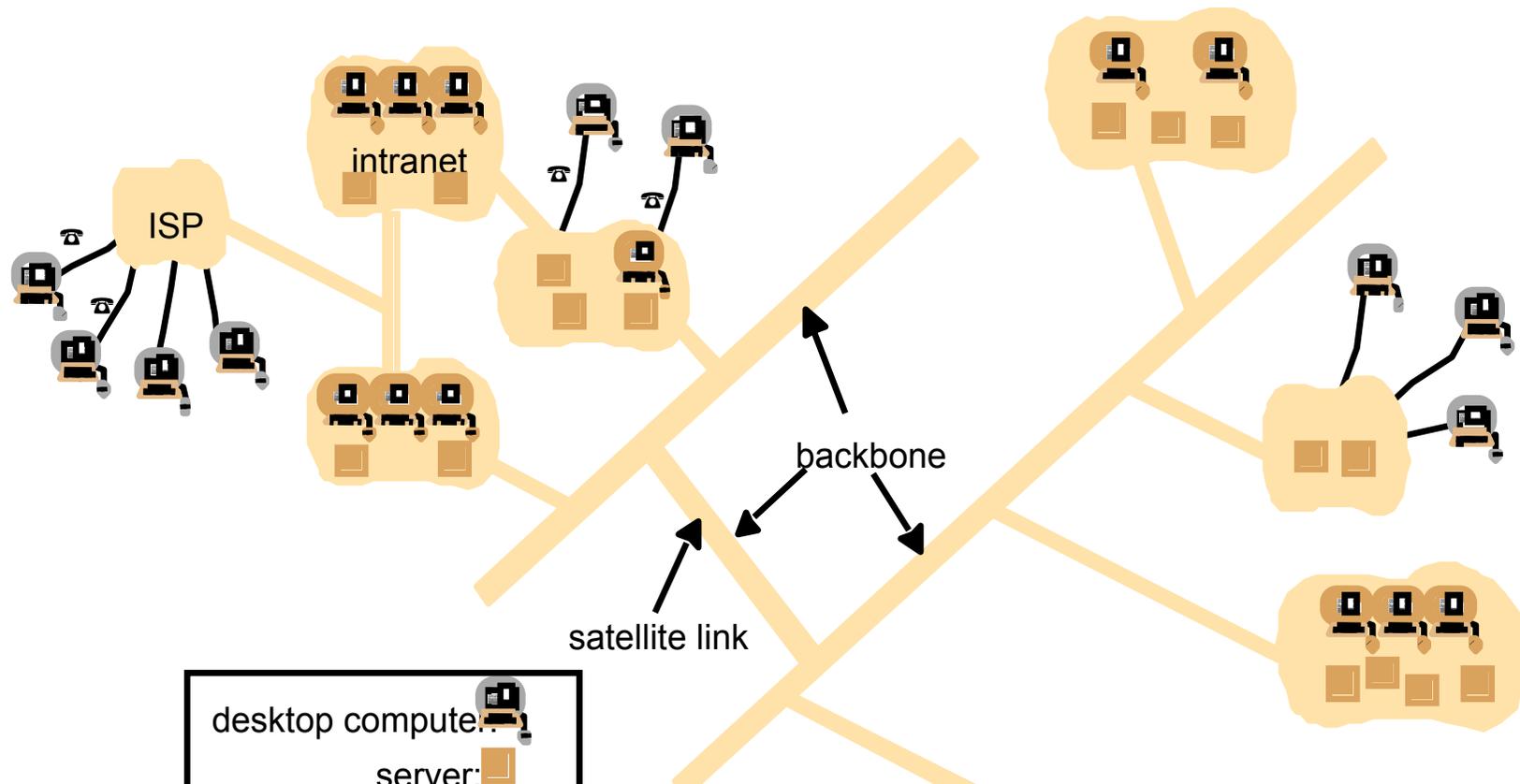
Utilização duma rede de comunicações para troca de mensagens

# O QUE É UM SISTEMA DISTRIBUÍDO ?

Um sistema distribuído é um conjunto de componentes hardware e software interligados através de uma infraestrutura de comunicações, que **cooperam e se coordenam entre si** apenas pela troca de mensagens, para execução de **aplicações distribuídas**

Assim, no âmbito desta cadeira, não estamos interessados nos sistemas que cooperam e se coordenam pela partilha de memória física comum (essa temática é abordada inicialmente na disciplina de Concorrência e Paralelismo)

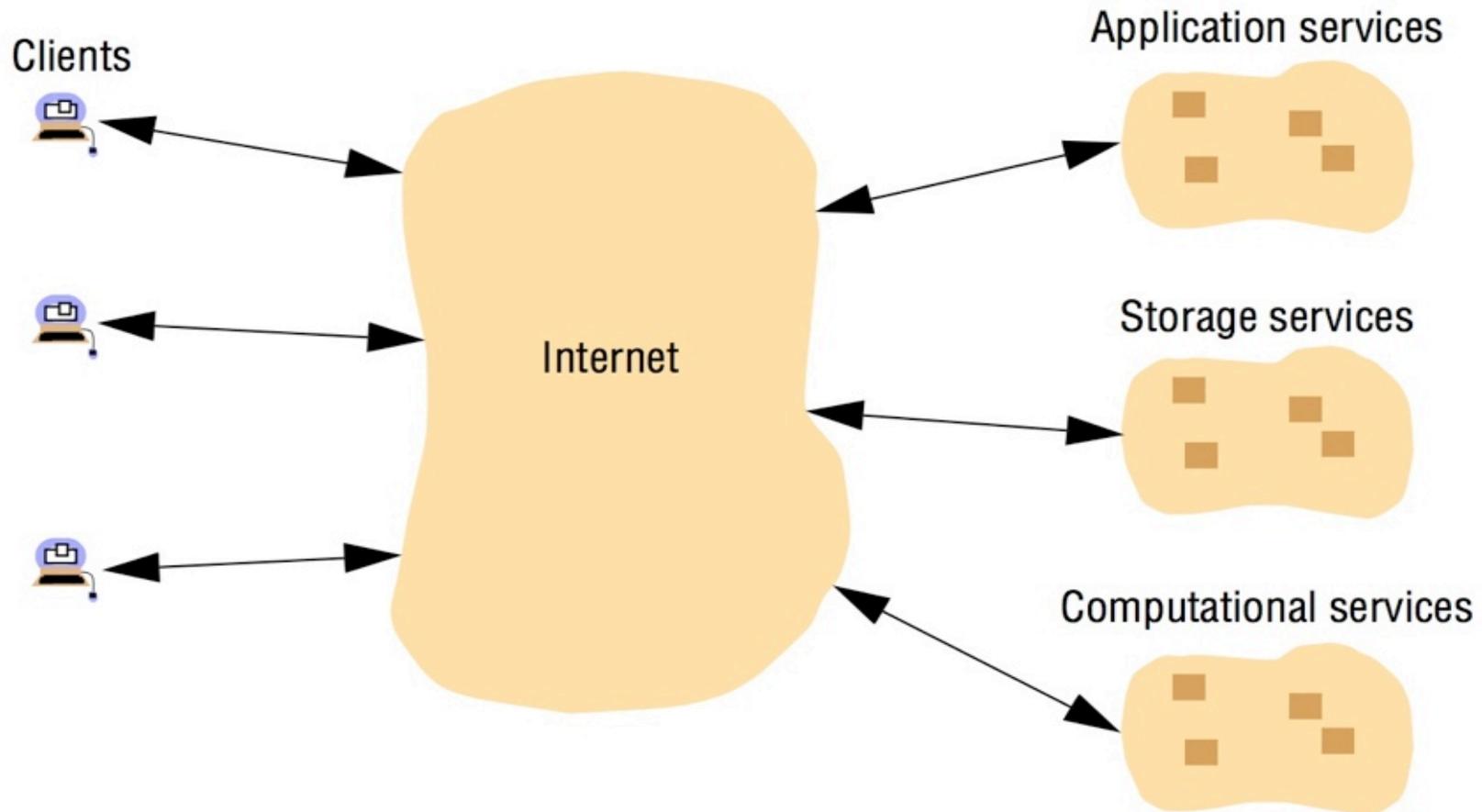
# EXEMPLO: SERVIÇOS NA INTERNET



desktop computer:   
server:   
network link: 

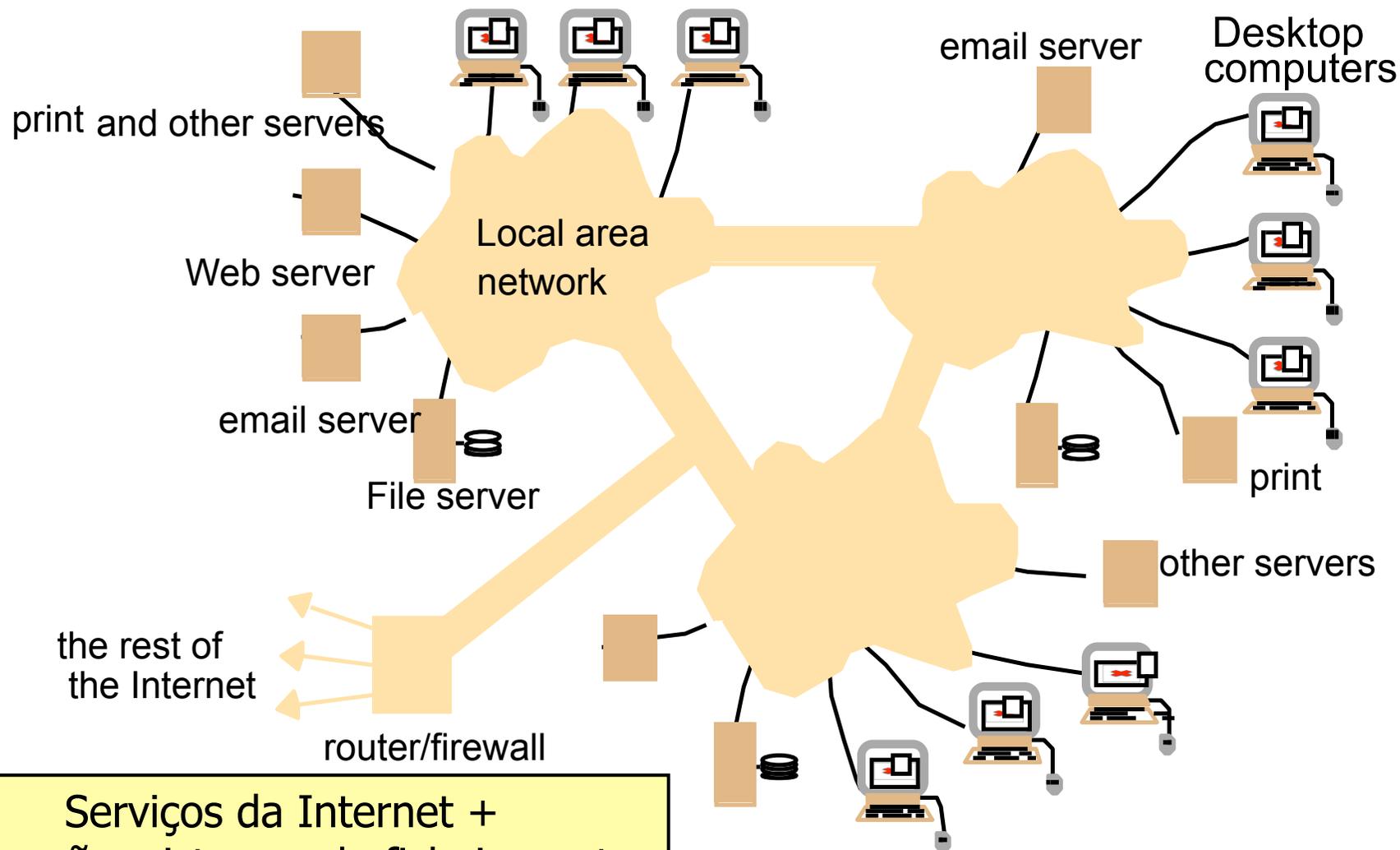
Web (HTTP), E-mail (SMTP); instant-messaging (e.g. Msn); VoIP (e.g. Skype); etc.

# EXEMPLO: CLOUD COMPUTING



# EXEMPLO: SERVIÇOS EM INTRANETS

Intranets: redes isoladas fisicamente, redes isoladas logicamente (private virtual network), ligação à Internet através de firewalls, etc.



Serviços da Internet +  
impressão; sistemas de ficheiros; etc.

# OUTROS EXEMPLOS

Sistemas de **computação ubíqua**

**Sistemas de controlo** de processos industriais em fábricas (por exemplo, linhas de montagem)

Dispositivos ou máquinas especiais controlados através de conjuntos de **computadores embebidos** (por exemplo: um avião ou um carro, uma fábrica)

**Clusters de computadores** interligados através de redes de alta velocidade para cálculo paralelo

# MOTIVAÇÕES DOS SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

Acesso generalizado sem restrições de localização

Acessibilidade ubíqua (suporte para utilizadores fixos, móveis)

Partilha dos recursos distribuídos pelos diferentes utilizadores

Exemplos: impressores, ficheiros

Distribuição da carga – melhoria do desempenho

Tolerância a falhas – melhoria da disponibilidade

Flexibilidade e adaptabilidade

Decomposição de um sistema complexo num conjunto de sistemas mais simples

# CARACTERÍSTICAS FUNDAMENTAIS

Componentes do sistema **executam de forma concorrente**  
– paralelismo real

Necessidade de coordenação entre os vários componentes

**Falhas independentes** das componentes e das comunicações

Impossível determinar se existe uma falha dum componente ou do sistema de comunicações

Necessidade de tratar as falhas

**Ausência de relógio global** – existem limites para a precisão da sincronização dos relógios locais

Impossível usar relógios locais para ordenar globalmente todos os eventos

# IMPLICAÇÕES

Nenhum componente tem uma visão exacta instantânea do estado global de todo o sistema

Os componentes têm uma **visão parcial do estado global** do sistema

Os componentes do sistemas estão distribuídos e só podem cooperar através da troca de mensagens, as quais levam um tempo não nulo a propagarem-se

Na presença de falhas, o estado global pode tornar-se incoerente, i.e., as visões parciais do estado global podem tornar-se incoerentes

Por exemplo, réplicas de um objecto podem ficar incoerentes

# DESAFIOS

Heterogeneidade

Abertura

Transparência

Segurança

Escala

Tratamento das falhas

# HETEROGENEIDADE

Hardware: smartphones, tablets, portáteis, workstations, servidores, clusters, ...

Diferentes características dos processadores, da memória, da representação dos dados, dos códigos de caracteres,...

Redes de interligação e protocolos de transporte: Redes móveis (4G, 3G, GSM), WLANs, wired LANs, ..., TCP/IP, ....

Sistema de operação: Windows, MacOS, iOS, Android,...

Diferentes interfaces para as mesmas funcionalidades

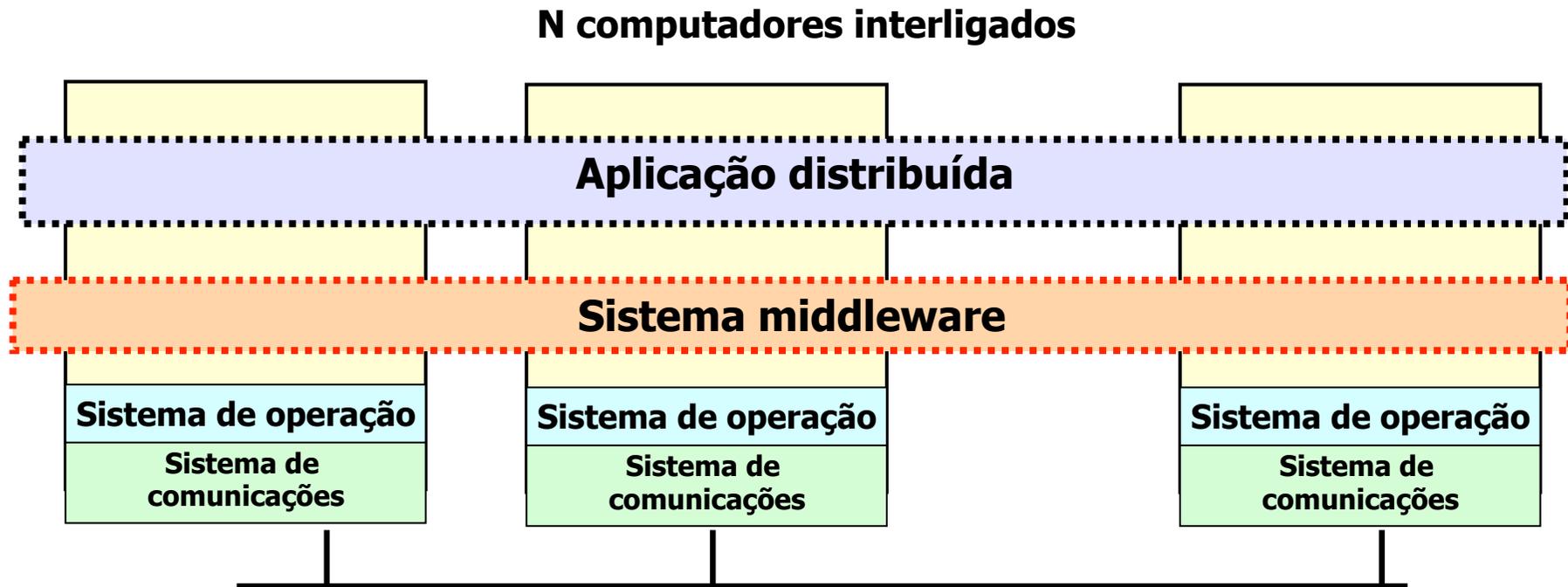
Linguagens de programação...

Lidar com esta heterogeneidade é muito complexo

As seguintes soluções podem ajudar:

- Sistemas de Middleware
- Máquinas Virtuais

# MIDDLEWARE



## Sistemas operativos

Interfaces heterogénea

Serviços básicos

- Sistema *middleware*
  - Interface homogénea
  - Serviços mais complexos (invocação remota: RMI, Web-services; comunicação em grupo: JGroups, etc)
  - Verdadeira interoperabilidade requer idênticos interface e protocolos

# MÁQUINA VIRTUAL

Objectivo: permitir executar os mesmos programas em máquinas com diferentes características

Máquina virtual sistema: virtualiza máquina física

E.g.: VmWare, VirtualBox, etc.

Máquina virtual aplicação: virtualiza ambiente de execução independentemente do sistema de operação

E.g.: programas escritos numa única linguagem (JavaVM) ou em múltiplas linguagens (Microsoft CLR)

Num sistema distribuído permite simplificar o *deployment* de uma aplicação e a utilização de *código móvel* (applets, agentes)

# ABERTURA

A abertura de um sistema determina o modo como pode ser estendido e re-implementado

## Sistemas abertos

Interfaces e modelo (incluindo protocolos de comunicação) conhecidos

Evolução controlada por organismos de normalização independentes ou consórcios industriais

Permite a interoperação de componentes com diferentes implementações

## Sistemas proprietários

Podem ser modificados pelo seu "dono"

Vantagens e desvantagens de cada aproximação?

# TRANSPARÊNCIA

A transparência (da distribuição) é a propriedade relativa a esconder ao utilizador e ao programador das aplicações a separação física dos elementos que compõem um sistema distribuído

Simplicidade e flexibilidade são objectivos

Em certas circunstâncias, a transparência total é indesejável

Que fazer em caso de falha?

# SEGURANÇA

Necessidade de proteger os recursos e informação gerida num sistema distribuído

Recursos têm valor para os seus utilizadores

Segurança tem três componentes:

Confidencialidade: indivíduos não autorizados não podem obter informação

Integridade: dados não podem ser alterados ou corrompidos

Disponibilidade: acesso aos dados deve continuar disponível

Aspectos envolvidos

Autenticação dos parceiros

Canais seguros

Prevenção de ataques de “negação de serviço” (denial of service attacks)

# ESCALA

A **escala de um sistema distribuído** é o âmbito que o mesmo abrange assim como o número de componentes.

A escala de um sistema tem várias facetas:

- recursos e utilizadores

- âmbito geográfico (rede local, país, mundo, ...)

- âmbito administrativo (uma organização, inter-organizações)

Um sistema capaz de escalar (escalável) é um sistema que continua eficaz quando há um aumento significativo do número de recursos e utilizadores

- i.e., em que não é necessário alterar a implementação dos componentes e da forma de interacção dos mesmos

# COMO LIDAR COM A ESCALA ?

Para reduzir o número de pedidos tratados por cada componente

- Divisão de um componente em partes e sua distribuição

- Replicação e caching (problema da consistência entre réplicas e caches)

Para reduzir dependências entre componentes

- Meios de comunicação assíncronos

Para simplificar o sistema

- Uniformidade de acesso aos recursos e dos mecanismos de cooperação, sincronização, etc.

- Meios de designação universais (independentes da localização e dos recursos)

# AVARIAS, ERROS E FALHAS

Os componentes de um sistema podem **falhar**, i.e., comportar-se de forma não prevista e não de acordo com a especificação devido a **erros** (por exemplo a presença de ruído num canal de comunicação ou um erro de software) ou **avarias** (mecanismo que entra em mau funcionamento)

Num sistema distribuído, as **falhas são geralmente parciais** (num componente do sistema) **e independentes**

Um componente em falha pode induzir uma mudança de estado incorrecta noutra componente, levando eventualmente o sistema a falhas, i.e., a ter um comportamento não de acordo com a sua especificação.

# COMO LIDAR COM AS FALHAS

## Detectar falhas

Possível: e.g.: mensagens corrompidas através de checksums

Pode ser impossível: Falha (crash) num computador remoto

Desafio: Funcionar através da suspeição das falhas

## Mascarar falhas (após a sua detecção)

Exemplos: retransmissão de mensagens, redundância

## Tolerar falhas

Definição do comportamento na presença de falhas

Parar até falhas serem resolvidas; recorrer a componentes redundantes para continuar a funcionar

## Recuperação de falhas

Mesmo num sistema que tolere falhas é necessário recuperar os componentes falhados. Porquê?

Problema: recuperar estado do serviço

# PARA SABER MAIS

G. Coulouris, J. Dollimore and T. Kindberg,  
Distributed Systems – Concepts and Design,  
Addison-Wesley, 5th Edition, 2011

Capítulo 1.