



Sistemas Distribuidos y Concurrentes

Introducción

Grado en Ingeniería de Robótica Software

Teoría de la Señal y las Comunicaciones y Sistemas Telemáticos y Computación

Roberto Calvo Palomino roberto.calvo@urjc.es

 Un sistema distribuido es un conjunto de sistemas o nodos autónomos que actúan de forma transparente actuando como un único sistema para el usuario

- Nodos autónomos capaces de ejecutar independientemente
- Dispositivos hardware o procesos software pueden ser nodos
- Transparencia total para el usuario

You know you have a distributed system when the crash of a computer you've never heard of stops you from getting any work done.



- Principal idea es para compartir servicios y recursos:
 - Datos
 - Hardware: CPU, memoria, almacenamiento
 - Aplicaciones software: procesadores de texto, visores
 - Servicios de localización
 - Robots: sensores y actuadores
- Eliminar cuellos de botella
- Reducir los puntos de error centrales del sistema



- Redes de telefonía
 - Antenas, torres de comunicación, cables, satélites, conmutadores
 - Orquestación

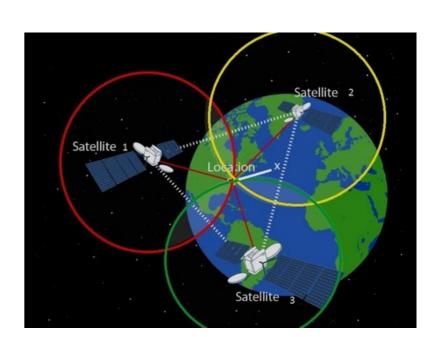
- Internet
 - WWW
 - red de pares (P2P)

- Aplicaciones
 - Gmail, Google Cloud



Ü online

- GPS (Global Positioning System)
 - Actualmente en infinidad de dispositivos
 - Aviones, barcos, coches, smartphones, robots, etc ...
 - Constelación de 32 satélites orbitando a 20.000 km de altura
 - Velocidad media de 14.000 km/hora
 - Relojes atómicos en cada satélite
 - El usuario final ve todo el conjunto del sub-sistema como un único sistema,
 - "Obtener posición geo-localizada"

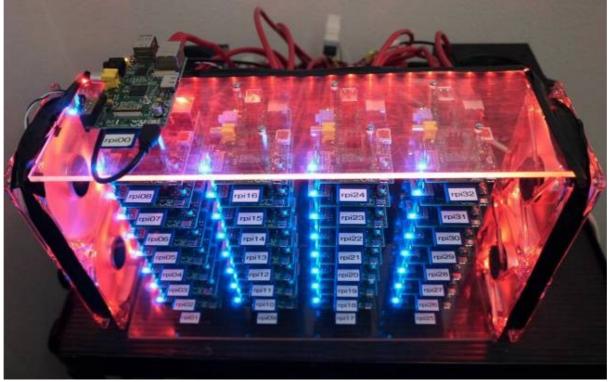


OctaPi

- Cluster de computación basado en RaspberryPi

https://projects.raspberrypi.org/en/projects/build-an-

octapi





Robocup

- Competición de fútbol con robots autónomos
- Algoritmos distribuidos
- Cada robot puede tener programado varios nodos





- Ciudad inteligente
 - Internet-of-Things (IoT) y 5G.

- Sistemas distribuidos englobarán comunicaciones

entre:

- Satélites
- Aviones
- Coches
- Dispositivos WiFi
- •
- El usuario final "solo" conduce su coche.





Ü Ü

- Ventajas
 - Económicas: es más barato comprar muchos ordenadores pequeños que fabricar un super computador. Summit (IBM): 148,6 petaflops y 2,41 millones de nucleos.
 - Fiabilidad: algunos nodos pueden fallar, pero el sistema puede seguir funcionando.
 - Crecimiento Incremental: Se pueden añadir/actualizar recursos bajo demanda.
 - Distribución Inherente: algunas aplicaciones dependen de varias máquinas separadas por sus propias características (GPS).

Objetivo: Transparencia

• Transparencia de distribución: esconder el hecho de que el sistema está formado por distintos componentes. Si se consigue una transparencia total, se obtiene la ilusión de tener un único sistema (single-system image).

• Tipos:

- Acceso
- Localización
- Migración
- Relocalización

- Replicación
 - Concurrencia
- Fallo



Transparencia de Acceso

 Esconder los detalles sobre diferencias en la representación de los datos y sus mecanismos de acceso.

Ejemplos:

- Establecer un orden canónico para los bytes (Big Endian / Litte Endian)
- Establecer una codificación de texto plano (UTF-8, ASCII)
- Acceder a una interfaz homogénea para los datos, sin depender de que éstos procedan de sistema de ficheros, BBDD, sensores, etc.

Transparencia de Localización

 Esconder los detalles sobre la localización de los recursos mediante la asignación de nombres lógicos.

Ejemplos:

- Números de teléfono
- /home/username/file
- http://www.urjc.es/etsit



Ü online

Transparencia de migración y relocalización

• El usuario no se entera si el recurso se mueve de un componente a otro. Si esto pasa mientras que el usuario está usando el recurso, se habla de relocalización.

Ejemplos:

- El componente que sirve un sistema de ficheros cambia mientras que tenemos montado el volumen.
- Los satélites GPS en visión directa cambian mientras obtenemos la localización.
- La re-asignación de la torre de comunicaciones mientras hablamos con nuestro móvil.

Transparencia de replicación

• Se oculta que hay varias réplicas del mismo recurso. Requiere transparencia de localización.

Ejemplo:

- El usuario no es consciente que cada vez que actualiza una tabla de una BB.DD. se actualizan N réplicas.
- El usuario no se da cuenta que sus peticiones van a la réplica del servicio que está más cercana en la red.



Transparencia de concurrencia

 Ocultar a los usuarios que componentes del sistema necesitan compartir ciertos objetos y deben cooperar para proporcionar el recurso conservando un estado coherente.

• Ejemplo:

 El usuario no tiene que re-intentar una operación si la base de datos está siendo usada por otro componente en ese mismo instante.



Transparencia de Fallo

• El usuario no se entera si ciertos componentes del sistema han fallado. Enmascarar los fallos es complejo, a veces no es posible, y no siempre es apropiado.

• Ejemplo:

 El sistema redirige una petición del cliente a un segundo servidor si el primero falla, el cliente recibe el resultado como si no hubiera fallado nada (no se retorna error).



Grado de transparencia

• ¿Qué grado de transparencia es deseable?

- Problema: hay un compromiso entre transparencia y eficiencia.
- Hay restricciones físicas (latencia, etc.)
- No siempre conviene ofrecer un tipo de transparencia:
 - P. ej. para algunos servicios no se desea la transparencia de localización.
 - P. ej. la comprensibilidad del sistema puede verse reducida por la transparencia de fallo (ocultación de errores a las aplicaciones)

Objetivo: Sistema Abierto

Los recursos se sirven de una forma estándar, siguiendo una semántica y una sintaxis determinada para proporcionar interoperabilidad, portabilidad, y extensibilidad.

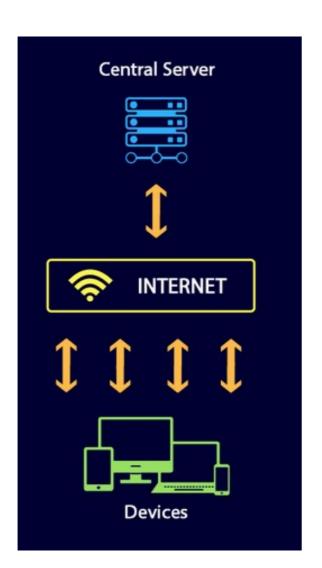
- Descripción de la interfaz del recurso.
- Formato y semántica de los mensajes.
- Convenios del sistema.
- Separación de políticas y mecanismos.

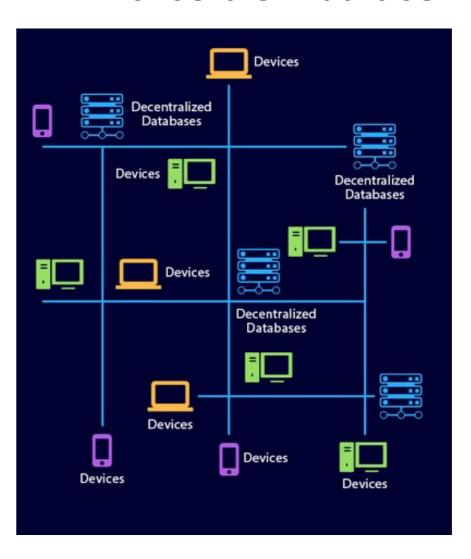


Objetivo: Escalabilidad

- El sistema distribuido debe poder soportar su crecimiento (usuarios, componentes, datos, etc.), su distribución **geográfica** y su **administración**.
- Un servicio centralizado tiende a convertirse en un cuello de botella que reduce la escalabilidad del sistema → replicación.
- Si los clientes del servicio están dispersos geográficamente, un servicio centralizado estará lejos de algunos clientes (p.ej. Akamai) → distribución.
- Un servicio centralizado es más sencillo de implementar.
 No se puede subestimar la simplicidad de un sistema.
- Un servicio distribuido es más difícil de asegurar.

Datos centralizados vs. Datos distribuidos







Escalabilidad: algoritmos

• Algoritmo centralizado: los nodos tienen que recolectar todos los datos sobre el estado del sistema para ejecutar el algoritmo. Esto puede no ser asumible.

Algoritmo distribuido:

- Ningún nodo tiene la información completa del sistema.
- Los nodos toman decisiones en base a su estado.
- El fallo de un nodo no arruina el algoritmo.
- No se asume un reloj común exactamente sincronizado.

Ejemplos: consenso, commit atómico de transacciones, ordenación de eventos, elección de lider, exclusión mutua distribuida, etc.

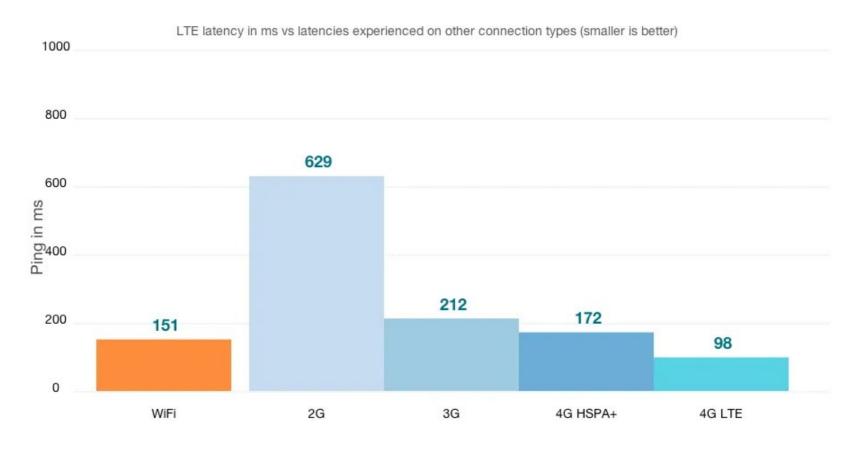
Ü online

Escalabilidad: geográfica

- Principal problema: latencia*.
 - L1 cache reference: 0.5 ns
 - L2 cache reference : 7 ns
 - Mutex lock/unlock : 25 ns
 - Main memory reference: 100 ns
 - SSD random read : 150,000 ns = 150 us
 - Read 1 MB sequentially from memory: 250,000 ns = 250 us
 - Round trip within same datacenter: 500,000 ns = 0.5 ms
 - Read 1 MB sequentially from SSD* : 1,000,000 ns = 1 ms
 - Read 1 MB sequentially from disk : 20,000,000 ns = 20 ms
 - Send packet CA-Netherlands-CA: 150,000,000 ns = 150 ms
- Latencia entre nodos lejanos tiene un límite fijo, velocidad de la luz (300.000 km/s)
- Comunicaciones a larga distancia menos fiables

Escalabilidad: geográfica

Latencia en sistemas telefonía móvil





• 5G: 1 ms teórico, ~20 ms en el mundo real * https://www.cablefree.net/wirelesstechnology/4glte/lte-network-latency/

Escalabilidad: técnicas

- Comunicación asíncrona en servicios no interactivos.
- Agrupación de operaciones (batching).
- Protocolos con pocos round-trips.
- Preprocesado en el cliente.
- Caching → coherencia de cache.



Edge Computing

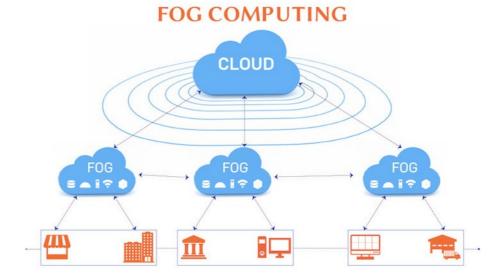
- Arquitectura tradicional propone que los datos recogidos por sensores se envíen a través de largos recorridos para que lleguen a centros de datos y nubes de computación.
- Dispositivos tienen un funcionamiento pasivo
- El concepto edge propone que los datos sean analizados por los propios sensores o por componentes que se encuentran cerca de los propios sensores (evitando el paso por la nube)
- Proporciona la ventaja de analizar datos en tiempo real.
- Edge computing se basa en cómo los procesos computacionales se realizan en (o cerca de) los dispositivos loT que generan la información

Fog Computing

• El concepto Fog Computing se refiere a una estructura de **red descentralizada** en la que los recursos, incluyendo datos y aplicaciones, se sitúan en algún lugar lógico entre el Cloud y la fuente que genera los datos.

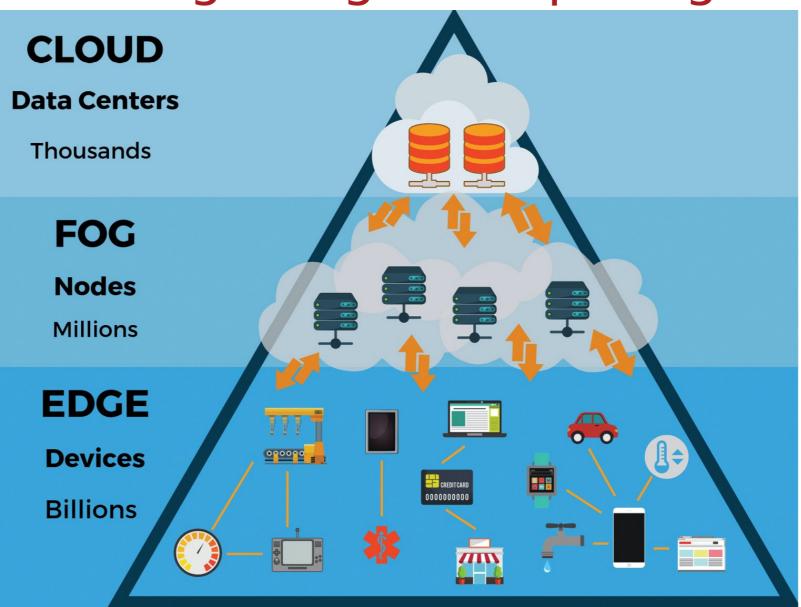
• Lleva la inteligencia al nivel de red de área local de la

arquitectura de red.





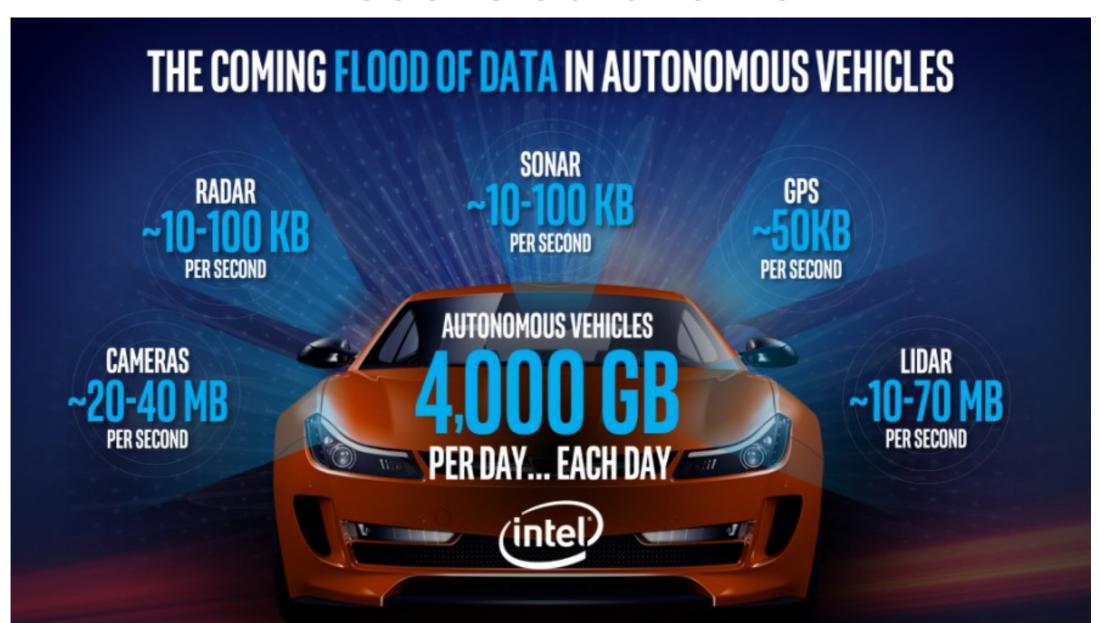
Fog / Edge Computing





Ü online

Coche autónomo



Middleware Distribuidos

- En un sistema software que permite comunicación entre procesos abstrayendo de toda la complejidad de comunicaciones, localización, hardware, etc.
- ONC RPC (Sun)
- CORBA
- Java (RMI)
- ICE (ZeroC)
- DDS

