





Comportamiento



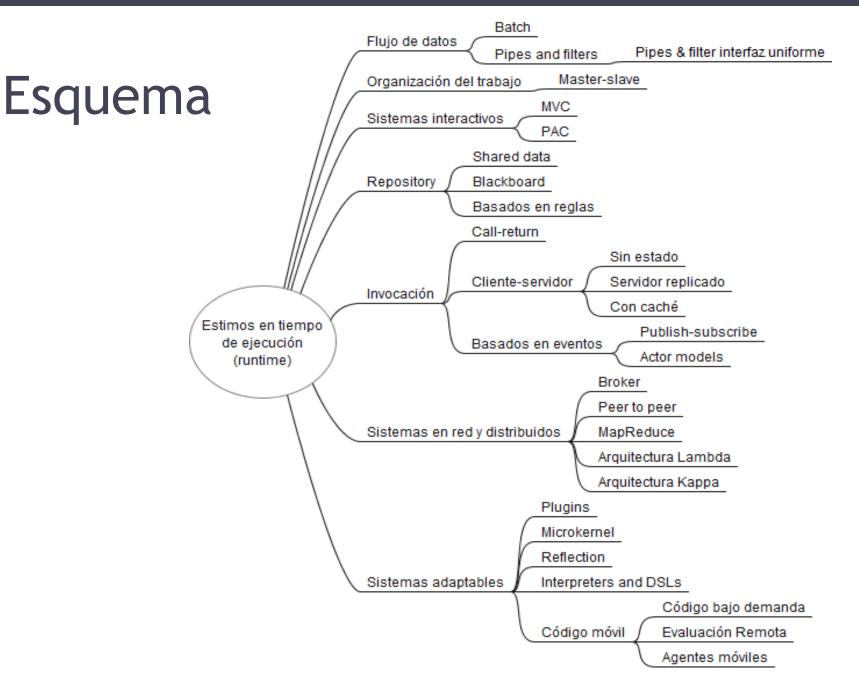
Curso 2019/2020

Jose Emilio Labra Gayo

Estilos según comportamiento

Funcionamiento en tiempo de ejecución Componentes y conectores





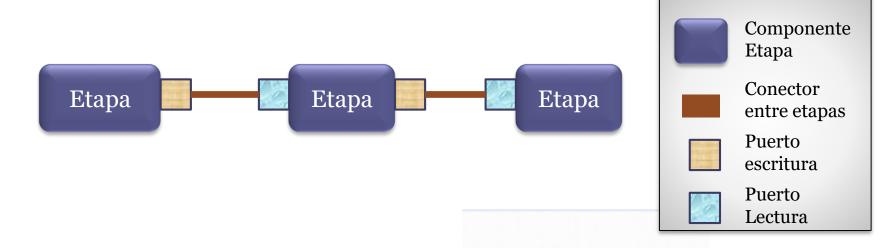
Universidad de Oviedo

Flujos de datos

Secuencial Batch Pipes & Filters

Pipes & Filters Interfaz Uniforme

Programas separados son ejecutados en orden Los datos deben pasarse de un programa al siguiente



Nota

El estilo secuencial (batch) puede considerarse el abuelo de los estilos arquitectónicos



Elementos:

Programas ejecutables independientes

Restricciones

Encadenar salida de un programa a entrada de otro Normalmente, un programa debe esperar a que termine la ejecución el programa anterior

Ventajas

Débil acoplamiento entre componentes

Re-configurabilidad

Depuración

Se puede depurar cada entrada de forma independiente

Problemas

No proporciona interfaz interactivo

Requiere intervención externa

No hay soporte para concurrencia Baja velocidad (throughput)

Alta latencia

Definiciones:

Throughput: velocidad a la que algo puede procesarse

Ejemplo: no trabajos/segundo

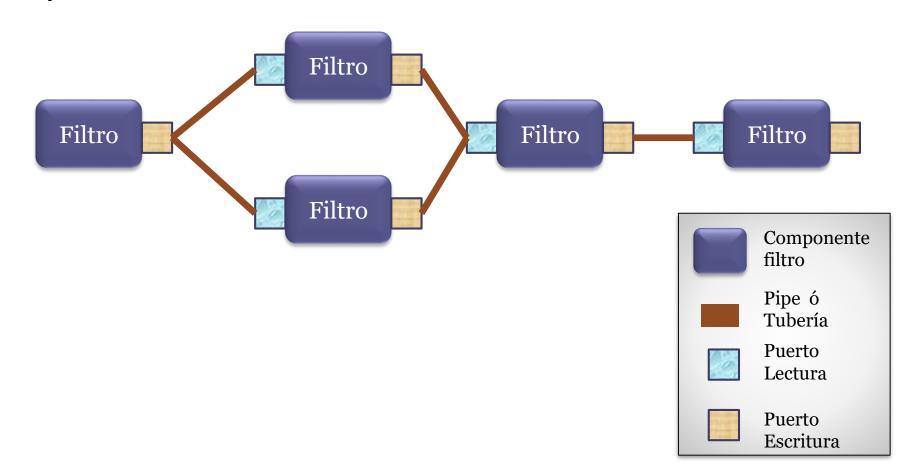
Latencia: retardo experimentado por un proceso

Ejemplo: 2 segundos

Problemas

No proporciona interfaz interactivo Requiere intervención externa No hay soporte para concurrencia Baja velocidad (throughput) Alta latencia

Datos fluyen a través de tuberías (pipes) y son procesados mediante filtros



Elementos

Filtro: componente que transforma los datos. Los filtros pueden ejecutarse concurréntemente.

Tubería (Pipe): Lleva datos de la salida de un filtro a la entrada de otro filtro

Propiedades: tamaño de búffer, formato de datos, protocolo de interacción

Restricciones

Tuberías conectan salidas de un filtro a entrada de otro Los filtros deben estar de acuerdo sobre los formatos que admiten

Pipes Ventajas Compre Compre Pipes & Filters

Comprensión global sistema Comportamiento total = suma comportamiento de cada filtro

Reconfiguración:

Filtros pueden recombinarse

Evolución y extensibilidad:

Crear/añadir nuevos filtros Se pueden sustituir filtros viejos por nuevos

Testabilidad

Verificación independiente de cada filtro

Rendimiento

Permite ejecución concurrente entre filtros

Retos

Posibles retardos si hay tuberías largas Difícil pasar estructuras de datos complejas No interactividad Un filtro no puede interactuar con el entorno

```
Aplicaciones
```

```
Unix
who | wc -l
Java
```

Clases java.io (PipedReader, PipedWriter)

Yahoo Pipes

Pipes & Filters - interfaz uniforme

Variación de *Pipes & Filters* en la que los filtros tienen la misma interfaz

Elementos

Los mismos que en Pipes & Filters

Restricciones

Los filtros deben tener una interfaz uniforme

Pipes & Filters - interfaz uniforme

Ventajas:

Facilita desarrollo independiente de filtros Más fácil porque el interfaz es conocido

Reconfigurabilidad

Facilita la comprensión del sistema

Problemas:

Empeora rendimiento si los datos deben transformarse desde su representación original Marshalling

Pipes & Filters - interfaz uniforme

Ejemplos:

Sistema operativo Unix

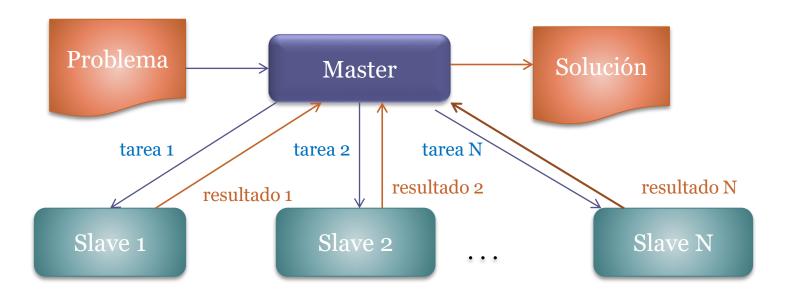
Programas con una entrada (*stdin*) y dos salidas (*stdout* y *stderr*)

Arquitectura de la Web: REST

Organización del trabajo

Master-Slave

Maestro divide el trabajo en subtareas
Asigna cada subtarea a diferentes nodos
El resultado computacional se obtiene a partir de
los resultados de los nodos esclavos



Elementos

Master: Se encarga de coordinar la ejecución

Slave: realiza una tarea y devuelte un resultado

Restricciones

Los slave se encargan únicamente de realizar la computación

El control es realizado desde el nodo Master

Ventajas

Computación paralela Tolerancia a fallos

Problemas

Dificultad de coordinación entre nodos slave

Dependencia de nodo Master

Dependencia de configuración física

Aplicaciones:

Sistemas de control de procesos

Sistemas empotrados

Sistemas tolerantes a fallos

Sistemas de búsqueda de soluciones precisas

Sistemas interactivos

MVC: Modelo - vista - controlador

Variaciones de MVC

PAC: Presentación - Abstracción - Control

DCI: Datos - Contexto - Interacción

MVC: Modelo - Vista - Controlador

Trygve Reenskaug, finales de los 70

Solución para GUI

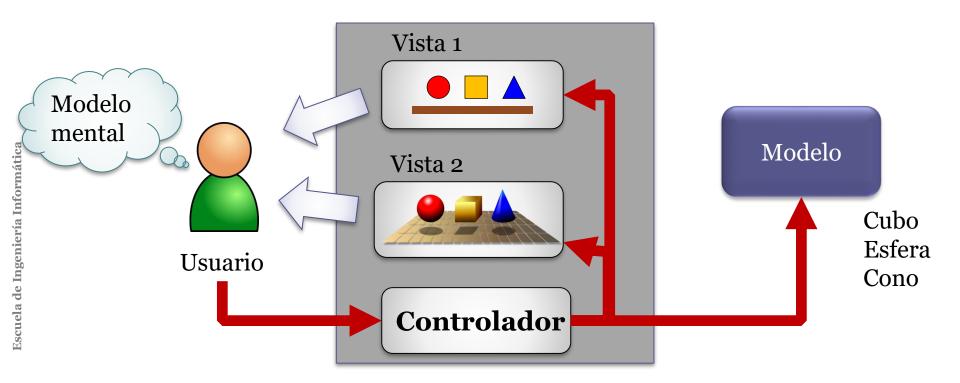
Incorpora un controlador para separar el modelo de la vista que se ofrece al usuario

El usuario trabaja con un "modelo mental" del modelo real, que se ofrece a través de vistas

Modelo: Lógica de negocio y estado

Vista: Muestra datos al usuario

Controlador: Coordina interacción, vistas y modelo



Elementos

Modelo

Representa lógica de negocio y estado

Enlace con almacén de datos y actualización

Vista

Muestra contenidos de un modelo

Controlador

Recibe interacciones del usuario con la vista

Coordina acciones a realizar por modelo

Creación/coordinación de vistas

Restricciones

El controlador se encarga de procesar los eventos del usuario

La vista se encarga únicamente de mostrar valores del modelo

Modelo es independiente de controladores/vistas

Ventajas

Múltiples vistas del mismo modelo

Sincronización de vistas

Separación de incumbencias

Interacción (controlador), funcionalidad (modelo)

Facilidad para crear nuevas vistas y controladores Intercambiar *look & feel*

Potencial para creación de marcos genéricos

Problemas

Mayor complejidad en desarrollo de GUIs

Acoplación entre controladores y vistas

Controlador/Vistas dependen del interfaz del modelo

Dificultades con herramientas GUI

Aplicaciones

Muchos marcos de aplicación Web siguen MVC Ruby on Rails, Spring MVC, Play, etc.

Diferencia

Push: el controlador envía órdenes a la vista RoR, Struts1

Pull: el controlador recibe órdenes de la vista Play! Framework, Struts2

Variaciones de MVC

PAC
Model-View-Presenter
Model View ViewModel

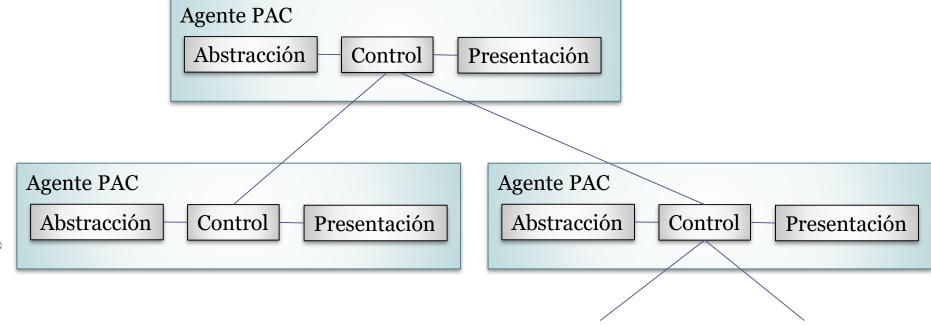
- - -

PAC: Presentación-Abstracción-Control

Jerarquía de agentes

Cada agente contiene 3 o

Cada agente contiene 3 componentes



Elementos

Agentes con

Presentación: aspecto de visualización

Abstracción: modelo de datos de un agente

Control: conecta los componentes anteriores y permite la comunicación entre agentes

Relación jerárquica entre agentes

Restricciones

Cada agente se encarga de un aspecto de la funcionalidad

En cada agente no hay comunicación directa entre Abstracción y Presentación

Comunicación a través de componente de control

Ventajas

Separación de responsabilidades

Soporte para cambios y extensiones

modificar un agente sin modificar el resto

Multitarea

Los agentes pueden ejecutarse en paralelo

Problemas

Complejidad del sistema Demasiados agentes pueden

generar una estructura compleja y difícil de mantener

Complejidad del componente de control

Componentes de control gestionan comunicación Su calidad es fundamental

para la calidad del sistema

Rendimiento

Sobrecarga de comunicación entre agentes

Aplicaciones

Sistema de monitorización de redes Robots móviles

Relaciones

Relacionado con MVC

En MVC el componente de Presentación se separa en Vista y Controlador

En MVC no hay componentes de control ni jerarquía de agentes.

Redescubierto y rebautizado como MVC jerárquico

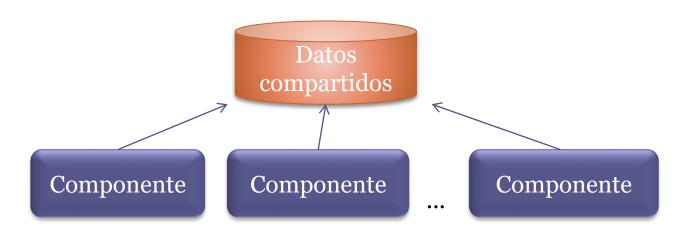
Repositorio

Datos compartidos Blackboard Basados en reglas

Datos compartidos

Varios componentes independientes acceden al mismo estado

Aplicaciones basadas en un modelo centralizado



Datos compartidos

Elementos

Almacén de datos

Base de datos o repositorio centralizado

Componentes

Procesadores que acceden a la memoria compartida

Datos compartidos

Restricciones

Componentes actúan sobre el estado global Los componentes no se comunican entre sí Sólo a través del estado compartido El estado garantiza la estabilidad de los datos

Datos compartidos

Ventajas

Componentes independientes

No necesitan conocer existencia de otros componentes

Facilita comunicación entre componentes

Consistencia de datos
Estado global centralizado
Backup único de todo el
sistema

Problemas

Punto de fallo único

Fallo del almacén puede comprometer todo el sistema

Distribución del almacén puede ser costosa

Posible cuello de botella

Ineficiencia en comunicación

Sincronización en acceso a memoria compartida

Datos compartidos

Aplicaciones

Gran cantidad de sistemas utilizan este esquema

Algunas variantes

Este patrón se conoce también como:

Shared Memory, Repository, Shared data, etc.

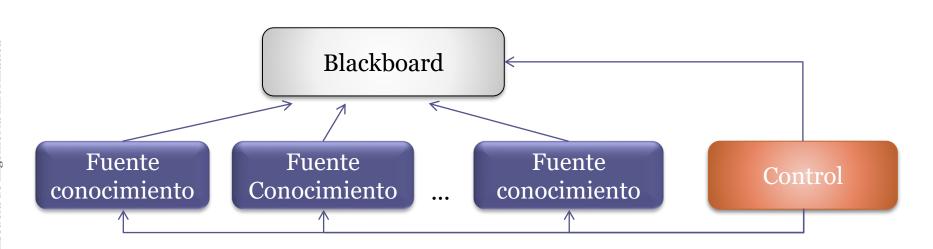
Blackboard

Sistemas basados en reglas

Problemas complejos de difícil solución

Se dividen en *fuentes de conocimiento* que resuelven partes del problema

Cada fuente de conocimiento agrega soluciones parciales en el *blackboard*

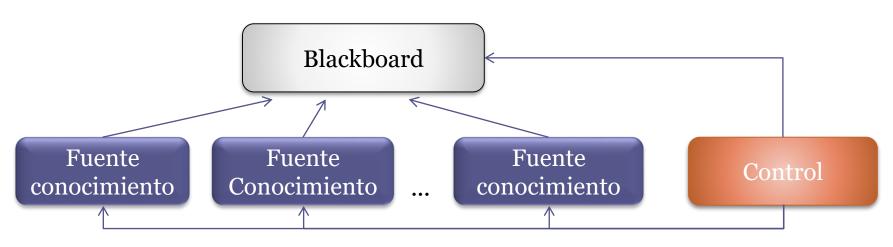


Elementos

Blackboard: Almacén de datos central

Fuente de conocimiento: resuelve una parte del problema y va añadiendo los resultados parciales

Control: Organiza tareas y chequea estado del trabajo

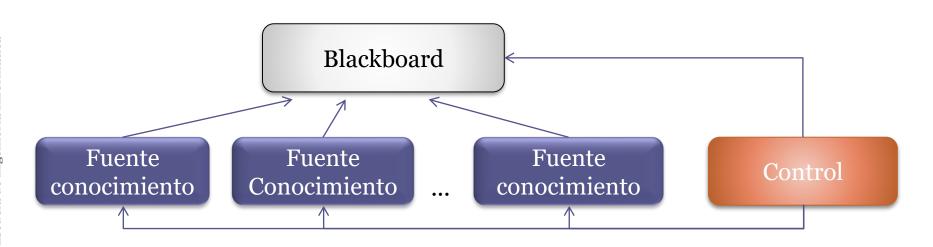


Restricciones

El problema se descompone en partes

Cada fuente de conocimiento sólo resuelve una parte del problema

El *blackboard* contiene soluciones parciales que van mejorándose



Ventajas

Experimentación

Aplicable para problemas abiertos

Facilita cambio de estrategias

Reusabilidad

Fuentes de conocimiento reutilizables

Tolerancia a fallos

Problemas

Depuración

No hay garantía de encontrar solución adecuada

Dificultad para establecer estrategia central de control

Rendimiento

Puede ser necesario rechazar hipótesis incorrectas

Alto coste de desarrollo

Implementación del paralelismo

Necesidad de sincronizar acceso al *blackboard*

Aplicaciones

Sistemas de reconocimiento del habla HEARSAY-II

Reconocimiento de patrones

Predicción atmosférica

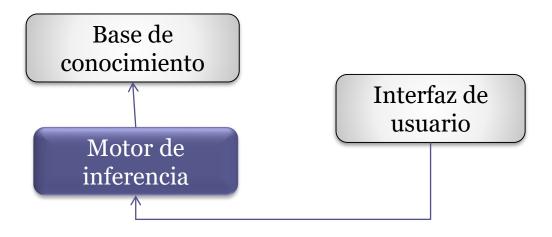
Juegos

Análisis de estructura molecular

Crystalis

Variante de memoria compartida

Memoria compartida = Base de conocimiento Contiene reglas y hechos

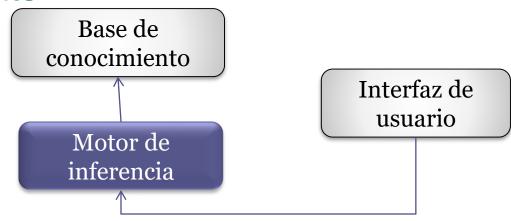


Elementos:

Base de conocimiento: Conjunto de hechos y reglas sobre un determinado dominio

Interfaz de usuario: Accede a la base de conocimiento para consultar/modificar

Motor de inferencia: Sistema encargado de responder consultas a partir de los datos y la base de conocimiento



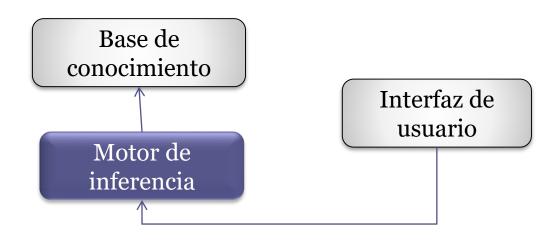
Restricciones:

Base de conocimiento declarativa

Se basa en reglas del tipo:

IF antecedentes THEN consecuente

Expresividad limitada respecto lenguajes imperativos



Ventajas

Mantenibilidad Solución declarativa Puede ser gestionada por expertos del dominio Separación de responsabilidades Algoritmo Conocimiento del dominio Reutilización

Problemas

Depuración Rendimiento Sistema de inferencia Creación y mantenimiento de las reglas Actualización de las reglas en tiempo de ejecución Aprendizaje de nuevas reglas Introspección

Aplicaciones

Sistemas expertos

Sistemas de producción

Librerías de reglas en Java

JRules, Drools, JESS

Lenguajes basados en reglas

Prolog

BRMS - Business rules management systems

Universidad de Oviedo

Invocación

Call-return

Cliente-Servidor

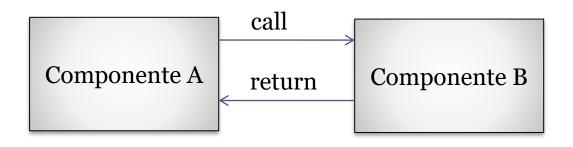
Arquitecturas basadas en eventos

Publish-Subscribe

Modelos de Actores

Call-return

Un componente realiza una llamada a otro componente y espera a recibir la respuesta



Call-return

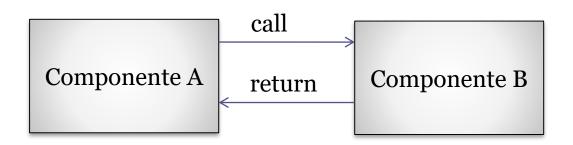
Elementos

Componente que realiza la llamada Componente que devuelve la respuesta

Restricciones

Comunicación síncrona:

Componente que realiza llamada queda esperando la respuesta.



Call-return

Ventajas

Sencillo de implementar

Problemas

Problemas para ejecución concurrente

Componente queda bloqueado esperando respuesta Puede estar ocupando recursos generando bloqueos

Entornos distribuidos

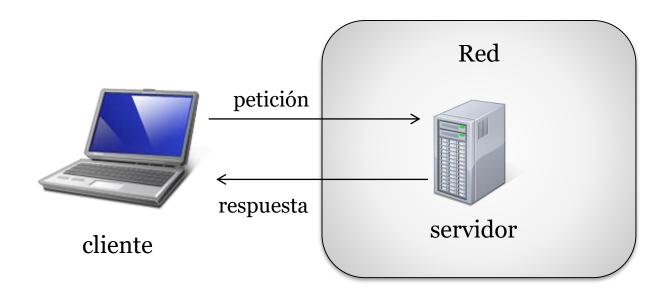
Poco aprovechamiento de capacidades computacionales

Variación de sistemas en capas

2 capas separadas físicamente (2-tier)

Funcionalidad separada en varios servidores Clientes se conectan a los servicios

Interfaz Petición/respuesta

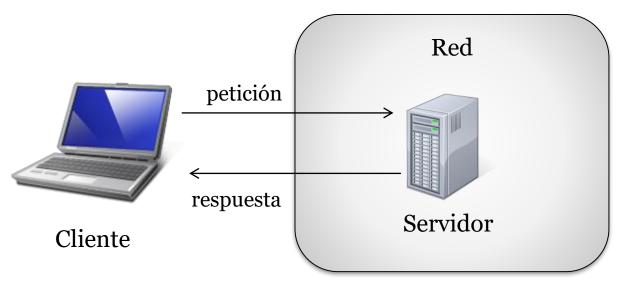


Elementos

Servidor: ofrece servicios a través de un protocolo petición/respuesta

Cliente: realiza peticiones y procesa las respuestas

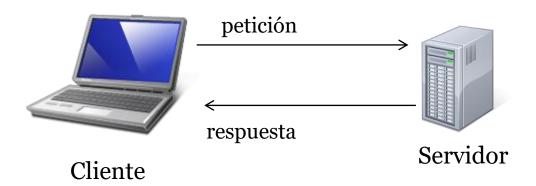
Protocolo de red: gestión de comunicación entre clientes y servidores



Restricciones

Clientes se comunican con servidores No al revés

Clientes son independientes de otros clientes Los servidores no conocen a los clientes Protocolo de red ofrece garantías de comunicación



Ventajas

Servidores pueden estar distribuidos

Separación de funcionalidad cliente/servidor

Desarrollo independiente Escalabilidad

Funcionalidad general disponible para todos los clientes

Aunque no todos los servidores deben ofrecer toda la funcionalidad

Problemas

Cada servidor puede ser un punto de fallo Ataques a un servidor Rendimiento impredecible Dependencia de la red y del sistema

Seguridad

Problemas si los servidores pertenecen a otras organizaciones Cómo garantizar calidad de servicio

Variantes

Sin estado

Servidor replicado

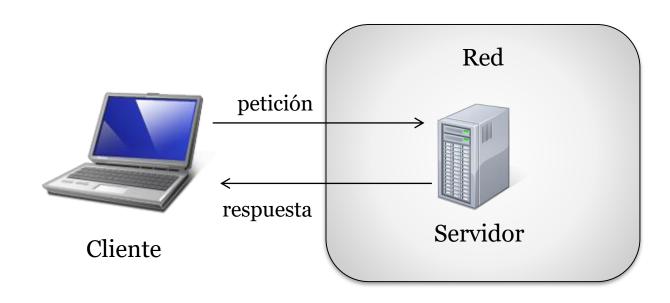
Con caché

Cliente-Servidor sin estado

Restricción:

El servidor no almacena información sobre los clientes

Ante la misma petición responde la misma respuesta



Cliente-Servidor sin estado

Ventajas

Escalabilidad

Problemas

Gestión del estado de la aplicación

Cliente debe recordar peticiones

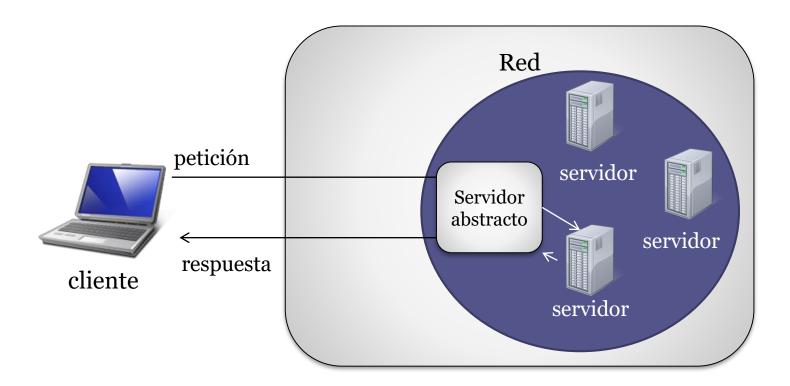
Estrategias mantener información entre peticiones

Servidor Replicado

Restricción

Varios servidores ofrecen el mismo servicio

Ofrecer al cliente la ilusión de que solamente hay un servidor



Servidor Replicado

Ventajas

Mejora tiempos de respuesta

Menor latencia

Tolerancia a fallos

Problemas

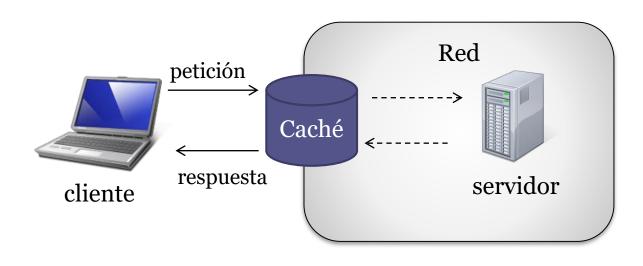
Mantenimiento de consistencia Sincronización

Cliente-servidor con caché

Caché = mediador entre cliente/servidor

Almacena copias de respuestas anteriores a peticiones del servidor

Cuando se repite la petición, se devuelve la respuesta sin necesidad de consultar el servidor



Cliente-servidor con caché

Elementos:

Añade nodos intermedios con caché

Restricciones

Algunas peticiones se resuelven en el nodo caché El nodo caché contiene política de gestión de respuestas

Tiempo de expiración

Cliente-servidor con caché

Ventajas:

Menor carga en la red Muchas peticiones repetidas se almacenan en caché Menor tiempo de

respuesta
Respuestas de caché
Ilegan antes

Problemas

Complejidad de configuración
Se requiere política de expiración

No apropiado en ciertos dominios

Si se requiere fidelidad de respuestas

Ej. sistemas en tiempo real

Arquitecturas basadas en eventos:

EDA (Event-Driven-Architecture)



Elementos:

Evento:

Algo que ha ocurrido (≠ petición)

Productor de eventos

Generador de eventos (sensores, sistemas, ...)

Consumidor de eventos

BD, aplicaciones, cuadros de mando, ...

Procesador de eventos

Canal de transmisión

Procesador que filtra y transforma eventos

Restricciones:

Comunicación asíncrona

Productores generan eventos en cualquier momento

A los consumidores les llegan eventos en cualquier momento

Relación uno-a-muchos

Un evento puede ser enviado a varios consumidores

Ventajas

Desacoplamiento

Productor de eventos no depende del consumidor, ni viceversa.

Atemporalidad

Los eventos se publican sin necesidad de esperar por la finalización de un ciclo

Asincronicidad

Para publicar un evento no es necesario esperar a terminar de procesar otro evento

Problemas

Solución no secuencial Posible pérdida de control Dificultad de depuración

Aplicaciones

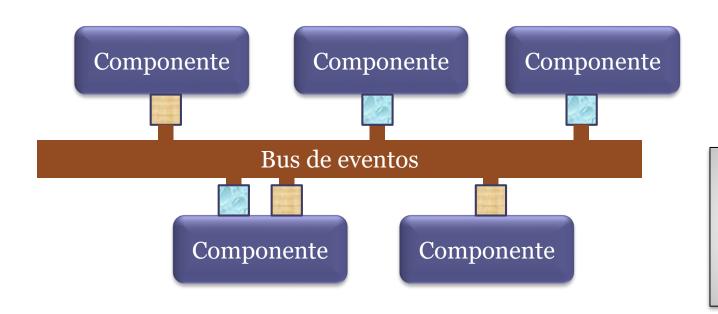
Redes de procesamiento de eventos Event-Stream-Processing (ESP) Complex-event-processing

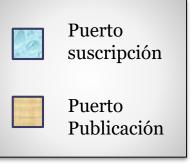
Variaciones

Publish-subscribe Modelos de actores

Publish-subscribe

Componentes se subscriben a un canal para recibir mensajes de otros componentes





Publish-subscribe

Elementos:

Componente:

Componente que se suscribe al bus de eventos

Puerto de publicación

Se registra para publicar mensajes

Puerto de suscripción

Se registra para recibir cierto tipo de mensajes

Bus de eventos (canal de mensajes):

Transmite mensajes a los suscriptores

Publish-subscribe

Restricciones:

Separación puerto de suscripción/publicación Un componente puede tener ambos puertos

Comunicación no directa

En general, comunicación asíncrona

A través de canal de mensajes

Componentes delegan responsabilidad al canal

Publish-subscribe

Ventajas

Calidad de comunicación

Mayor eficiencia

Depuración

Bajo acoplamiento

Suscriptores no dependen de publicadores

...ni viceversa

Escalabilidad

Problemas

Se añade nivel de indirección

Comunicación directa puede ser más eficiente

Implementación compleja

Puede requerir COTS

Utilizados para computación concurrente

Actores en lugar de objetos

No hay estado compartido entre actores

Paso de mensajes asíncrono

Desarrollos teóricos desde 1973 (Carl Hewitt)

Aplicaciones en telecomunicaciones (Erlang)

Elementos

Actor: entidad computacional con estado

Se comunica con los actores enviando mensajes

Procesa los mensajes de uno en uno

Mensajes

Direcciones: Identifican a los actores (mailing address)

Restricciones (1)

Un actor solamente puede:

Enviar mensajes a otros actores

Los mensajes son inmutables

Crear nuevos actores

Modificar cómo va a procesar siguiente mensaje

Los actores están desacoplados El receptor no depende del emisor

Restricciones (2)

Paralelismo:

Todas las acciones pueden hacerse en paralelo

No hay estado global compartido

Los mensajes pueden llegar en cualquier orden

Direcciones locales

Un actor sólo puede enviar mensajes a direcciones conocidas (porque se le pasaron o porque las crea)

Ventajas

Paralelismo

Trasparencia y escalabilidad

Direcciones internas vs externas

Modelos de actores no locales

Servicios Web, sistemas multi-agentes

Problemas

Envío de mensajes

Cómo garantizar que los mensajes llegan

Coordinación entre actores

Sistemas no consistentes por definición

Implementaciones

Erlang (lenguaje de programación) Akka

Aplicaciones

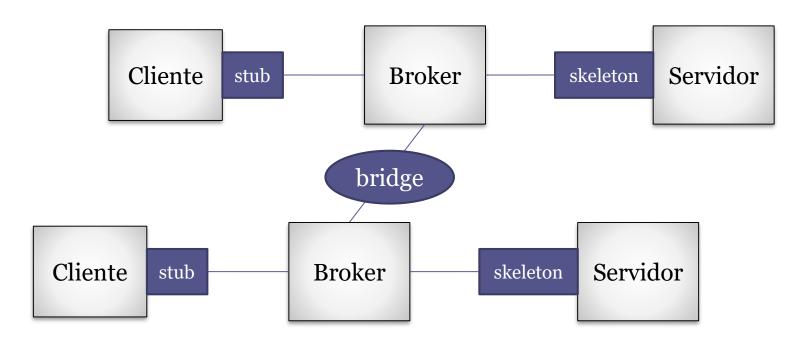
Sistemas reactivos

Ejemplos: Ericsson, Facebook, twitter

Sistemas distribuidos y en red

Bróker
Peer-to-peer
MapReduce
Arquitectura Lambda
Arquitectura Kappa

Nodo intermediario que gestiona la comunicación entre un cliente y un servidor



Elementos

Bróker

Se encarga de la comunicación

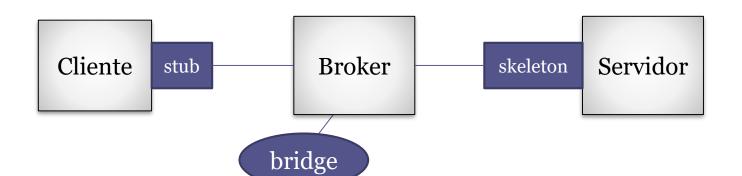
Cliente: Envía peticiones

Proxy de cliente: stub

Servidor: Devuelve respuestas

Proxy de servidor: skeleton

Bridge: Puede conectar brókers entre sí



Ventajas

Separación de responsabilidades Delega aspectos comunicación al bróker Mantenimiento por separado Reutilización Servidores independientes de clientes **Portabilidad** Bróker = aspectos de bajo nivel Interoperabilidad Mediante bridges

Problemas

Rendimiento

Se añade una capa de indirección

Comunicación directa siempre va a ser más rápida

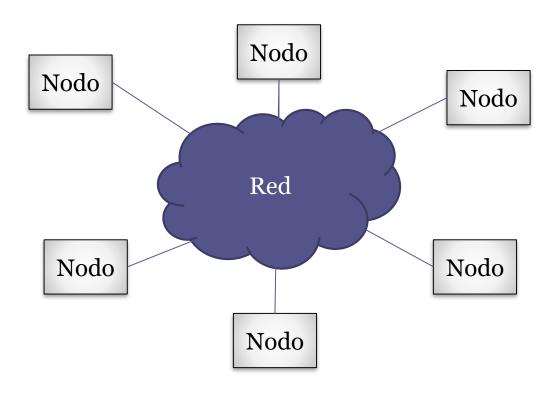
Puede suponer acoplamiento fuerte entre componentes

Bróker = punto de fallo único en el sistema

Aplicaciones

CORBA y sistemas distribuidos Android utiliza variación de patrón Bróker

Nodos (*peers*) iguales y autónomos se comunican entre sí



Elementos

Nodos computacionales: *peers*Tienen su propio estado e hilo de control

Protocolo de red

Restricción

No existe un nodo principal

Ventajas

Información y control descentralizados

Tolerancia a fallos

No hay un punto único de fallo

Fallo de un nodo único no es determinante

Problemas

Mantenimiento del estado del sistema
Complejidad de protocolo
Limitaciones de ancho de banda
Latencia de la red y protocolo

Seguridad

Detección de *peers* maliciosos

Aplicaciones populares

Napster, BitTorrent, Gnutella, ...

No sólo compartir ficheros

Comercio electrónico (B2B)

Sistemas colaborativos

Redes de sensores

Blockchain

. . .

Variantes

Super-peers

MapReduce

Propuesto por Google

Publicado en 2004

Implementación interna propietaria

Objetivo: grandes cantidades de datos

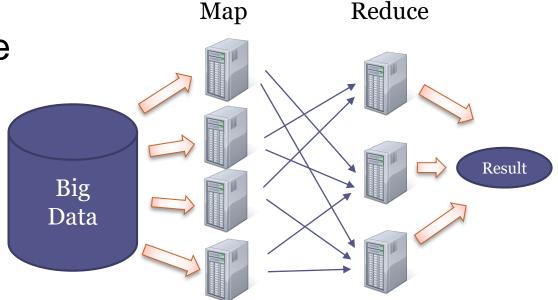
Muchos nodos computacionales

Tolerancia a fallos

Estilo compuesto de

Master-slave

Secuencial (batch)



MapReduce

Elementos

Nodo maestro: controla la ejecución

Gestiona sistema de ficheros con replicación

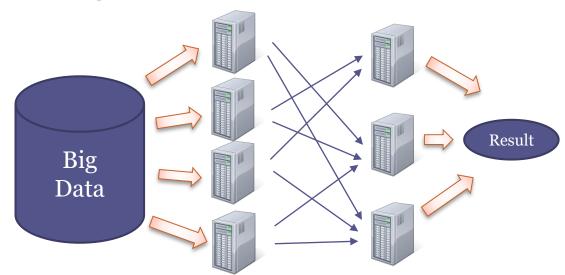
Nodos esclavos

Ejecutan tareas mapper y reducer

Tolerancia a fallos de nodos

Hardware/software heterogéneo Map

Reduce



MapReduce - Esquema

Inspirado en P. funcional:

2 componentes: mapper y reducer

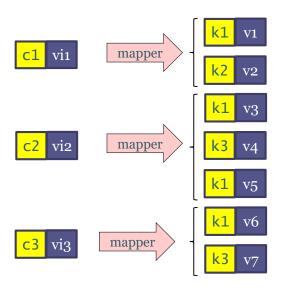
Los datos se trocean para su procesamiento Cada dato asociado a una clave Transforma [(clave1,valor1)] en [(clave2,valor2)]



Paso 1 - Mapper

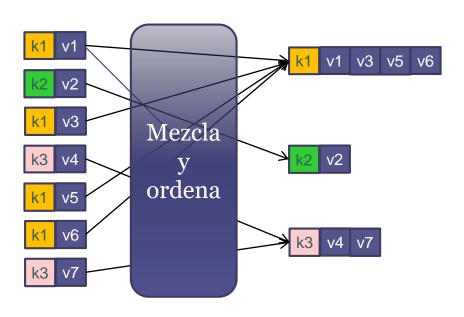
Para cada (clave1,valor1) devuelve una lista de (clave2,valor2)

Tipo: (clave1, valor1) \rightarrow [(clave2,valor2)]



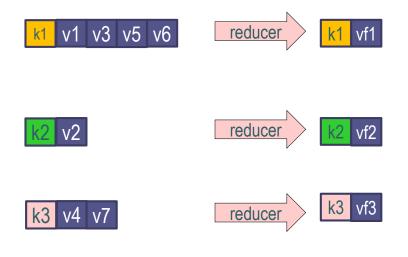
Paso 2 - Mezcla y ordenación

El sistema se encarga de mezclar y ordenar resultados intermedios en función de las claves

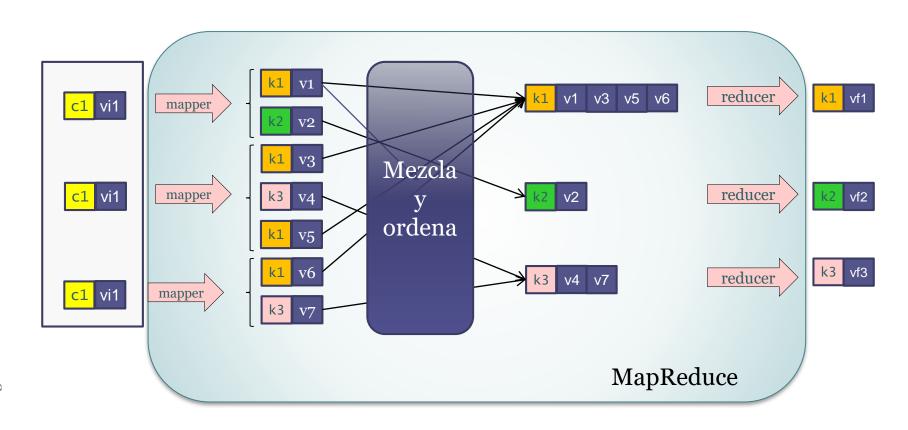


Paso 3 - Reducer

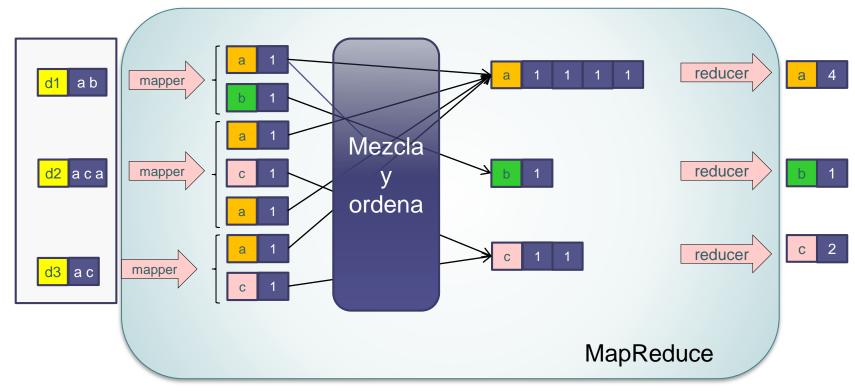
Para cada clave2, toma la lista de valores asociada y los combina en uno solo Tipo: (clave2, [valor2]) → (clave2,valor2)



MapReduce - Esquema general



MapReduce - Cuenta palabras



```
// devuelve cada palabra con un 1
mapper(d,ps) {
for each p in ps:
emit (p, 1)
}
```

```
// suma la lista de números de cada palabra
reducer(p,ns) {
  sum = 0
  for each n in ns { sum += n; }
  emit (p, sum)
}
```

MapReduce - Entorno ejecución

El entorno de ejecución se encarga de

Planificación: Cada trabajo (job) se divide en tareas (tasks)

Co-localización de datos/código

Cada nodo computacional contiene sus datos de forma local (no existe un sistema central)

Sincronización:

Tareas reduce deben esperar final de fase map

Gestión de errores y fallos

Alta tolerancia a fallos de los nodos computacionales

MapReduce - Sistema de ficheros

Google desarrolló sistema distribuido GFS Hadoop creó HDFS

Ficheros se dividen en bloques (chunks)

2 tipos de nodos:

Namenode (maestro), datanodes (servidores datos)

Datanodes almacenan diferentes bloques

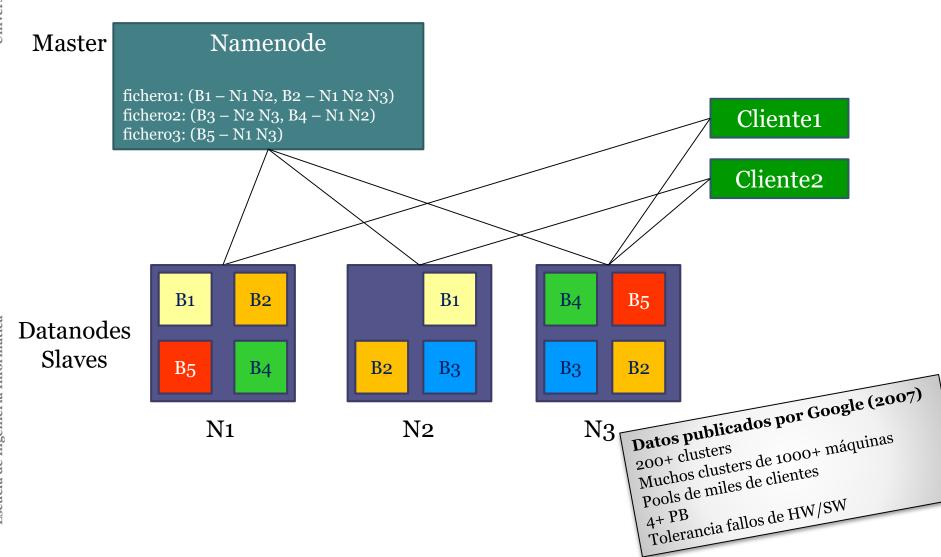
Replicación de bloques

Namenode contiene metadatos

En qué nodo está cada trozo

Comunicación directa entre clientes y datanodes

MapReduce - Sistema de ficheros



MapReduce

Ventajas

Computaciones distribuidas

Troceado de datos de entrada

Replicated repository

Tolerancia a fallos de nodos

Hardware/software heterogéneo

Procesamiento grandes cantidades de datos Write-once. Read-many

Problemas

Dependencia Nodo Maestro No interactividad Conversión datos

Adaptar datos de entrada Convertir datos obtenidos

MapReduce: Aplicaciones

Múltiples aplicaciones:

Google en 2007, 20petabytes al día, en una media de 100mil trabajos mapreduce/día

El algoritmo PageRank puede implementarse mediante MapReduce

Casos de éxito:

Traducción automática, Similaridad entre ítems, ordenamiento (Hadoop ordena 500GB/59sg (véase: sortbenchmark.org)

Otras compañías: last.fm, facebook, Yahoo!, twitter, etc.

MapReduce: Implementaciones

```
Google (interna)
Hadoop (open source)
CloudMapReduce (basado en servicios de
 Amazon)
Aster Data (SQL)
Greenplum (SQL)
Disco (Python/Erlang)
Holumbus (Haskell)
```

. . .

MapReduce: Librerías/lenguajes

- Hive (Hadoop): lenguaje de consulta inspirado en SQL
- Pig (Hadoop): lenguaje específico para definir flujos de datos
- Cascading: API para especificar flujos de datos distribuidos
- Flume Java (Google)
- Dryad (Microsoft)

Arquitectura lambda



Afrontar análisis de Big data en tiempo real Propuesta por Nathan Marz (2011) 3 capas

Batch layer: pre-computa todos los datos (mapReduce)

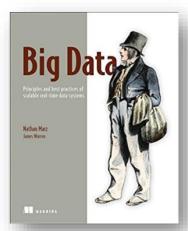
Genera vistas agregadas parciales

Re-calcula todos los datos cada cierto tiempo

Speed layer: Tiempo real, ventana de datos

Genera vistas en tiempo real rápidas

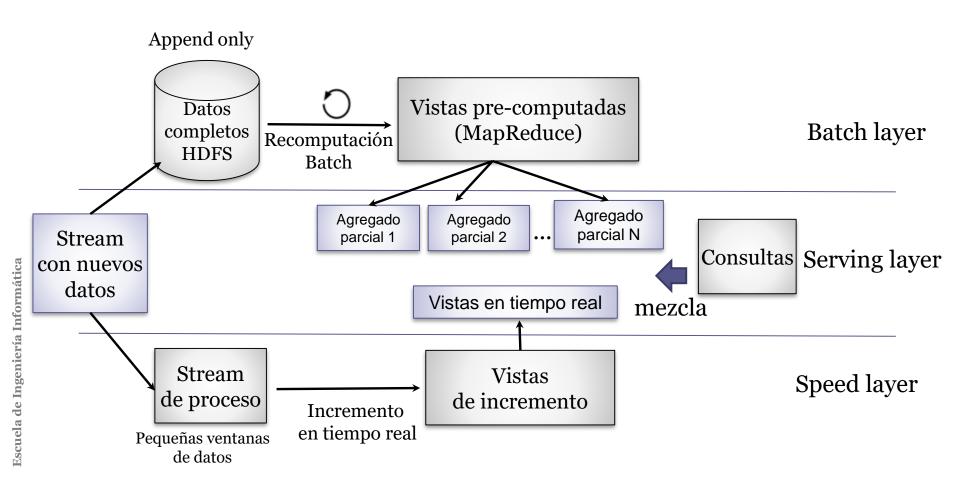
Serving layer: gestiona consultas Mezcla las vistas diferentes



Arquitectura lambda



Combina procesamiento Batch con procesamiento en tiempo real



Arquitectura Lambda



Restricciones

Todos los datos se almacenan en la batch layer

La batch layer precomputa las vistas

Los resultados de la speed layer podrían no ser exactos

La Serving layer combina vistas pre-computadas

Las vistas pueden ser simples bases de datos para

consultas

Arquitectura Lambda



Ventajas

Escalabilidad (Big data)
Tiempo real
Desacoplamiento
Tolerancia a fallos
Mantiene todos los datos
de entrada

Se pueden reprocesar

Problemas

Complejidad inherente
Las vistas podrían no ser
exactas
Se podrían perder eventos

Arquitectura Lambda



Aplicaciones

Muchas compañías para analítica de datos Spotify, Alibaba,...

Librerías

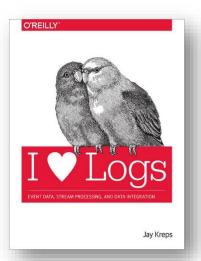
Apache Storm
Proyecto Netflix Suro



Propuesta por Jay Krepps (Apache Kafka, 2013) Afrontar Big data & Tiempo real mediante logs

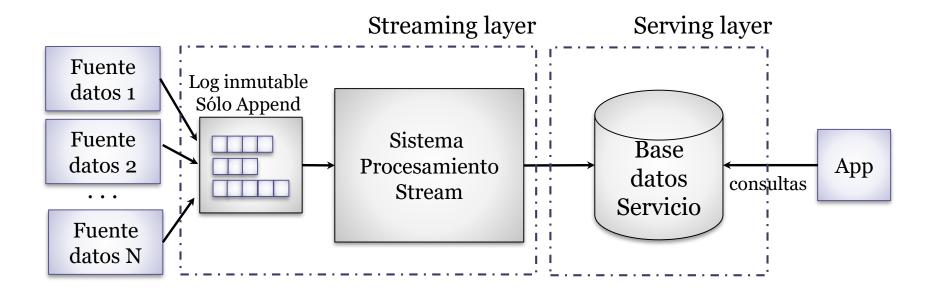
Simplificar arquitectura Lambda Suprime la batch layer

Se basa en un log ordenado distribuido Clúster replicado El log puede ser muy grande



16

Diagrama





Restricciones

El log de eventos es append-only

Los eventos en el log son inmutables

El procesamiento de Streams puede necesitar los eventos en cualquier posición

Para gestionar fallos ó hacer recomputaciones



Ventajas

Escalable (big data)
Tiempo real
Más simple
No hay batch layer

Retos

Requisitos de espacio
Duplicación de log y BD
Compactar el log
Orden de los eventos
Procesamiento de eventos
At least once
At most once (it may be lost)
Exactly once

K

Applicaciones

LinkedIn, Uber, Netflix, VMWare, ...

Librerías

Apache Kafka

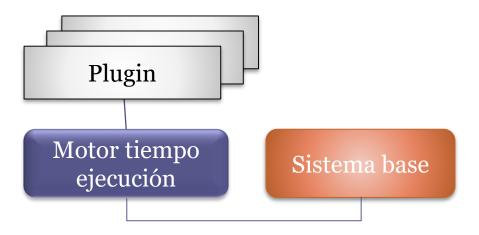
Apache Samza

Spark Streaming

Sistemas adaptables

Plugins
Microkernel
Reflection
Intérpretes y DSL
Código móvil
Código bajo demanda

Permite extender el sistema mediante la incorporación de *plugins* que añaden nuevas funcionalidades



Elementos

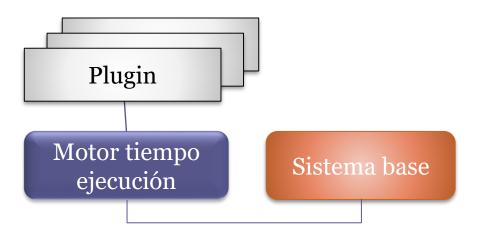
Sistema base:

Sistema que admite la incorporación de plugins

Plugins: Componentes que pueden ser añadirse o eliminarse dinámicamente

Motor de ejecución:

Arranca, localiza, inicializa y ejecuta plugins



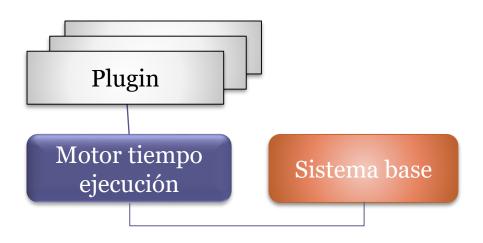
Restricciones

El motor en tiempo de ejecución se encarga de la gestión de los *plugins*

El sistema admite añadir/eliminar plugins

Los plugins pueden depender de otros

Debe declarar sus dependencias y el API que exporta



Ventajas

Extensibilidad

Mejorar funcionamiento de aplicación de forma no prevista inicialmente

Personalización

Aplicación puede crecer bajo demanda

Adaptarse a nuevos requisitos

Problemas

Consistencia

Los plugins deben incorporarse al sistema de forma consistente

Rendimiento

Retardo en búsqueda de plugins

Seguridad

Plugins realizados por terceras partes

Gestión de plugins y dependencias

Ejemplos

Eclipse

Firefox

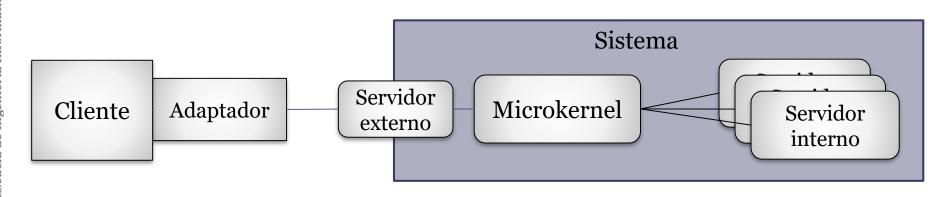
Tecnologías

Sistemas de componentes: OSGi

Microkernel

Identificar funcionalidad mínima en microkernel La funcionalidad *extra* se implementa mediante servidores internos

La comunicación al exterior se realiza mediante servidor externo



Escuela de Ingeniería Informática

Microkernel

Elementos

Microkernel: Funcionalidad mínima

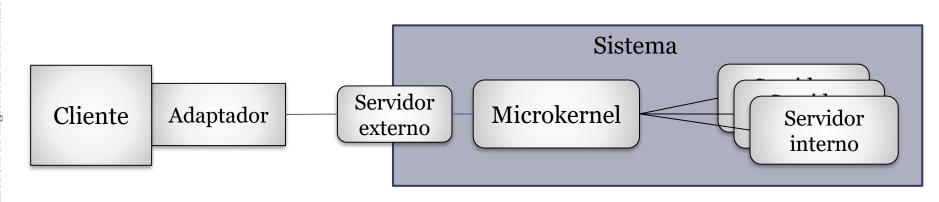
Servidor interno: Funcionalidad extra

Servidor externo: Ofrece API externa

Cliente: Aplicación externa

Adaptador: Componente que se comunica con

servidor externo



Microkernel

Restricciones:

El *microkernel* implementa solamente la funcionalidad mínima

El resto de funcionalidad es implementada por servidores internos

La comunicación del cliente con el sistema se realiza a través de los servidores externos

Microkernel

Ventajas

Portabilidad

Sólo es necesario portar el kernel

Flexibilidad y extensibilidad

Añadir nueva funcionalidad mediante nuevos servidores internos

Seguridad y fiabilidad

Encapsular partes críticas

Los errores en partes externas no afectan al microkernel

Problemas

Rendimiento

Sistema monolítico puede ser más eficiente

Complejidad de diseño

Identificar componentes del kernel

Difícil separar partes a servidores internos

Punto de fallo único

Si falla el microkernel puede comprometerse la seguridad

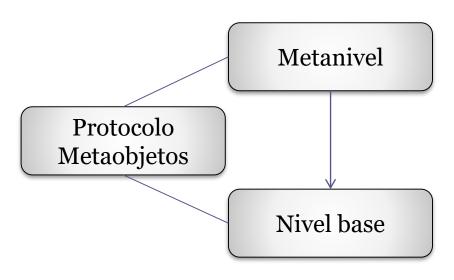
Microkernel Aplicaciones

Sistemas operativos

Juegos

Editores

Permite cambiar la estructura y comportamiento de una aplicación de forma dinámica Sistemas que pueden modificarse a sí mismos



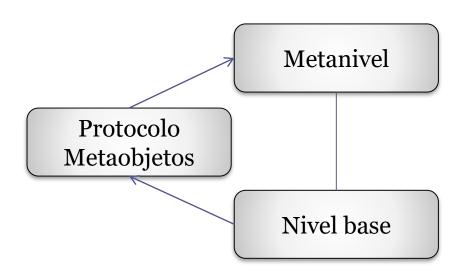
Elementos

Nivel base: Implementa lógica de la aplicación

Metanivel: Aspectos que pueden modificarse

Protocolo metaobjetos: Interfaz que permite

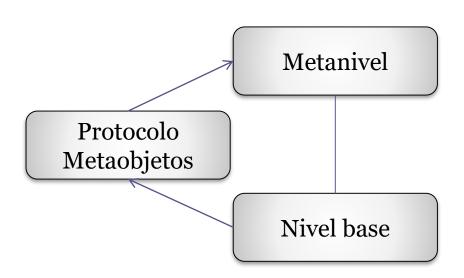
modificar el metanivel



Restricciones

El nivel base utiliza aspectos del metanivel para su funcionamiento

Durante la ejecución, el sistema puede modificar el metanivel mediante el protocolo metaobjetos



Ventajas

Flexibilidad

El sistema puede adaptarse a condiciones cambiantes

No es necesario modificar código fuente ni detener ejecución para realizar cambios en sistema

Problemas

Implementación

No todos los lenguajes facilitan la meta-programación

Rendimiento

Puede ser necesario realizar optimizaciones para limitar la reflexividad

Seguridad:

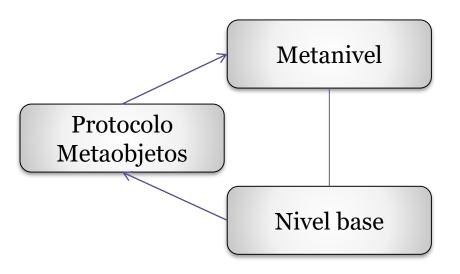
Mantenimiento de consistencia

Aplicaciones

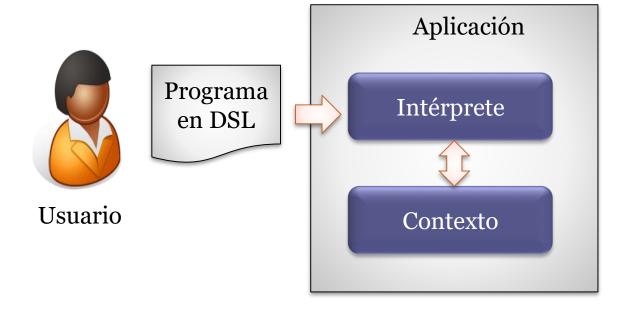
Muchos lenguajes dinámicos soportan reflectividad Scheme, CLOS, Ruby, Python,

Sistemas inteligentes

Código auto-modificable



Incluyen un lenguaje de dominio específico que es interpretado por el sistema



Elementos

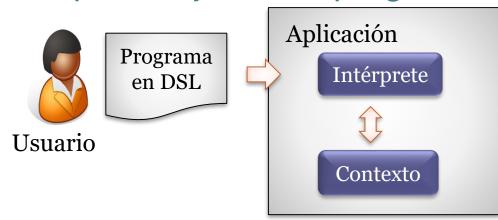
Intérprete: Módulo que ejecuta el programa

Programa: Escrito en lenguaje de dominio específico

(DSL)

El DSL puede estar pensado para que el propio usuario final pueda escribir sus programas en él

Contexto: Entorno en el que se ejecuta el programa



Restricciones

El intérprete ejecuta un programa modificando el contexto

Es necesario definir el DSL

Sintaxis (gramática)

Semántica (comportamiento)

Ventajas

Flexibilidad

Modificar

comportamiento según

necesidades del

usuario

Usabilidad

Los usuarios finales

pueden escribir sus

programas

Mayor satisfacción

Adaptabilidad

Facilidad para adaptarse a nuevas situaciones

Problemas

Diseño del lenguaje

Sintaxis y semántica del DSL

Complejidad de

implementación

Creación del intérprete

Separación de

contexto/intérprete

Rendimiento

Posibles programas no óptimos

Seguridad

Posibles programas incorrectos

Variaciones:

DSL empotrados

DSLs empotrados

Embedded DSLs

Lenguajes de dominio específico que están empotrados en lenguajes de alto nivel

Técnica muy utilizada en lenguajes dinámicos como Haskell, Ruby, Scala, etc.

Ventajas:

Se reutiliza la sintaxis del lenguaje *anfitrión* Acceso a librerías y entornos del lenguaje anfitrión

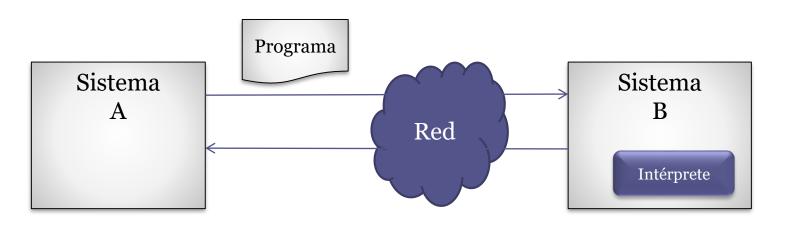
Problemas

Separación entre DSL y lenguaje anfitrión

Código que se transfiere de una máquina a otra

Sistema A transfiere un programa para que se ejecute en el sistema B

El sistema B debe contener un intérprete del lenguaje correspondiente

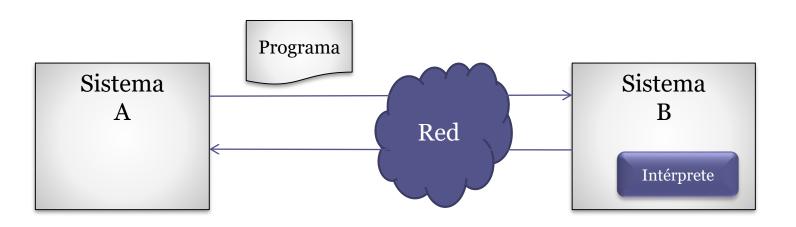


Elementos

Intérprete: Ejecuta el código

Programa: Código que se transfiere

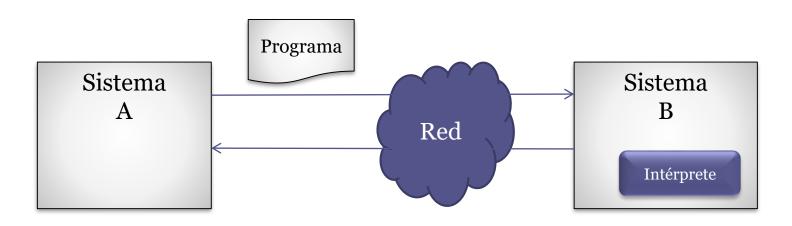
Protocolo de red: Encargado de transferir el código



Restricciones

El programa debe poder ejecutarse en el sistema receptor

El protocolo de red se encarga de transferir el programa

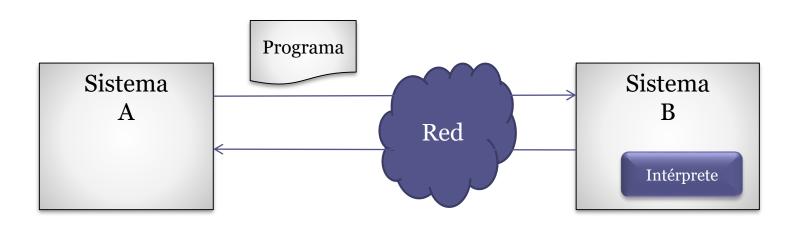


Ventajas

Flexibilidad y adaptación a diferentes entornos

Problemas

Complejidad de la implementación Seguridad



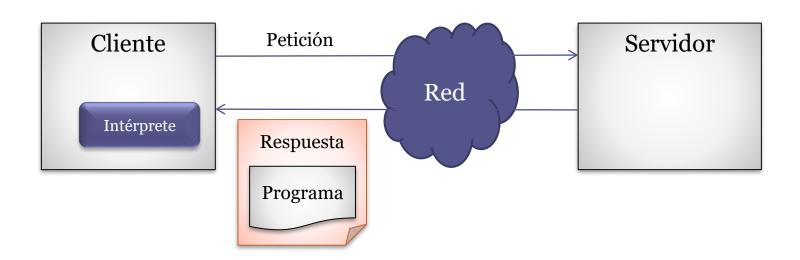
Variantes

Código bajo demanda Evaluación remota Agentes móviles

Código es descargado y ejecutado cuando el cliente lo solicita

Combinación de código móvil y cliente-servidor Ejemplo:

ECMAScript



Elementos

Cliente

Servidor

Código que se transmite del servidor al cliente

Restricciones

El código reside o se genera en el servidor Se transmite al cliente cuando el cliente lo solicita Se ejecuta en el cliente

El cliente debe tener un intérprete del lenguaje correspondiente

Ventajas

Mejora experiencia de usuario

Extensibilidad: La aplicación puede añadir nuevas funcionalidades no previstas

No es necesario descargar o instalar la aplicación Concepto de *Beta*

permanente

Adaptación a entorno del cliente

Problemas

Seguridad Coherencia

Difícil garantizar
comportamiento
homogéneo en diferentes
tipos de clientes
El cliente puede incluso no
ejecutar el programa
Recordar: Diseño
responsable

Aplicaciones:

RIA (Rich Internet Applications)

HTML5 estandariza gran cantidad de APIs

Mejora coherencia entre clientes

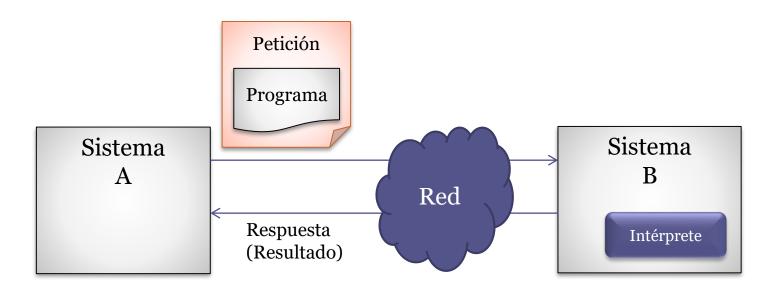
Variaciones

AJAX

Originalmente: Asynchronous Javascript and XML

El programa que se ejecuta en el cliente envía peticiones asíncronas de información al servidor sin detener su ejecución

El sistema A envía código al sistema B para que lo ejecute y le devuelva los resultados



Elementos

Sistema emisor: Realiza una petición adjuntando un programa

Sistema receptor: Ejecuta el programa y devuelve una respuesta con los resultados

Restricciones

Sistema receptor ejecuta el programa

Debe tener intérprete del lenguaje correspondiente

Protocolo de red transfiere el programa y las
respuestas

Ventajas

Aprovechar capacidades de terceras partes Capacidades computacionales, de memoria, etc.

Problemas

Seguridad

Código no confiable

Virus = variante de este estilo

Configuración

Ejemplo:

Computación voluntaria

SETI@HOME

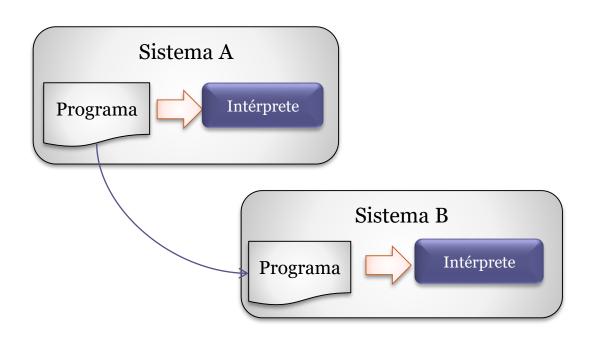
Sirvió de base para sistema BOINC

Berkeley Open Infrastructure for Network Computing

Otros proyectos: Folding@HOME, Predictor@Home, AQUA@HOME, etc.

Código y datos pueden moverse de una máquina a otra para su ejecución

Un proceso lleva su estado de una máquina a otra El código puede moverse de forma autónoma

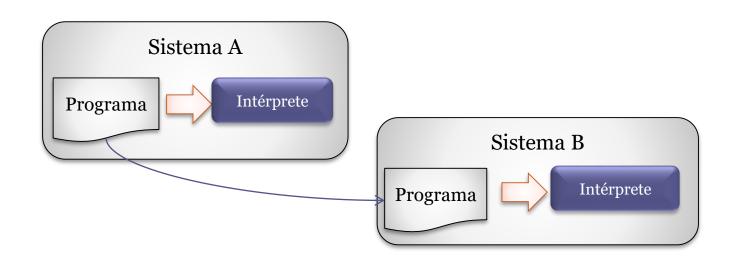


Elementos

Agente móvil: Programa que se ejecuta de un sistema a otro de forma autónoma

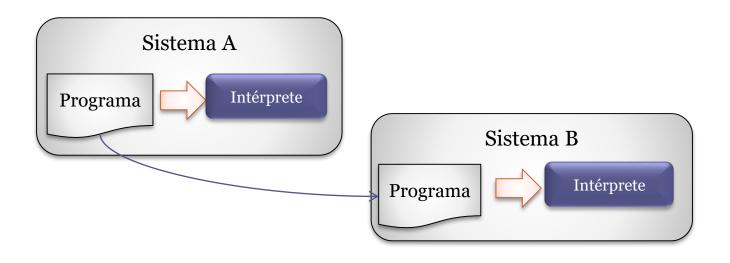
Sistema: Entorno de ejecución en que se ejecuta el agente móvil

Protocolo de red: transfiere el estado del agente



Restricciones

Los sistemas alojan y ejecutan los agentes móviles Los agentes móviles pueden decidir cambiar su ejecución de un sistema a otro Pueden comunicarse con otros agentes



Ventajas

Reducción de tráfico en la red Se transmiten bloques de código que se ejecutan Paralelismo implícito Tolerancia a fallos de red Conceptualmente sencillos Agente = unidad independiente de ejecución Posibilidad de sistemas de agentes móviles Adaptación a cambios en el entorno Sistemas reactivos y de

aprendizaje

Problemas

Complejidad de la configuración
Seguridad
Código malicioso o erróneo

Aplicaciones

Recuperación de información

Web crawlers

Sistemas peer-to-peer

Telecomunicaciones

Control remoto y monitorización

Sistemas:

JADE (Java Agent DEvelopment framework) Aglets de IBM

