

Computación distribuida y procesamiento de grandes volúmenes de datos

Sergio Nesmachnow
(sergion@fing.edu.uy)



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY

Computación distribuida

Objetivos

- Presentar los principales conceptos del paradigma de computación distribuida y de cloud computing.
- Introducir el modelo de computación MapReduce y el framework Hadoop para el desarrollo de aplicaciones distribuidas y de procesamiento de grandes volúmenes de datos.
- Presentar Apache Spark para el procesamiento eficiente de grandes volúmenes de datos.
- Presentar ejemplos y aplicaciones de los modelos y herramientas utilizadas para la resolución de problemas prácticos.

Computación distribuida

Contenido

1. Computación distribuida y computación cloud
2. Procesamiento de grandes volúmenes de datos
3. El modelo de computación Map-Reduce
4. El framework Hadoop y su ecosistema
5. Almacenamiento: HDFS y HBase.
6. Aplicaciones de Map Reduce sobre Hadoop: conteo, índice invertido, filtros
7. Procesamiento de grandes volúmenes de datos con Apache Spark
8. Ejemplos de aplicaciones en Spark y el lenguaje Scala
9. Análisis de datos utilizando Spark y el lenguaje R
10. Aplicaciones iterativas: Google Pregel y Apache Giraph



Computación distribuida

Detalles

- Público objetivo: profesionales y estudiantes interesados en computación distribuida y procesamiento de grandes volúmenes de datos.
- Conocimientos previos exigidos: Fundamentos de informática.
- Conocimientos previos recomendados: Fundamentos de programación.
- Metodología de enseñanza:
 - Exposiciones teórico-prácticas para presentar los principales conceptos sobre computación distribuida y las metodologías de análisis y procesamiento de grandes volúmenes de datos.
 - Forma de evaluación: participación oral y actividades prácticas en clases (20%); trabajo final que aplique las técnicas de computación distribuida presentadas en el curso para resolver un problema específico de procesamiento de datos (80%).

Computación distribuida

Detalles

- Horas de clase: 20 teórico, 5 práctico, 5 laboratorio, 5 consulta.
- Subtotal horas presenciales: 35.
- Horas estudio: 25, horas de ejercicios: 10, horas trabajo final: 20
- Total de horas de dedicación del estudiante: **90 horas**
- Bibliografía:
 - Kai Hwang, Jack Dongarra y Geoffrey C. Fox. 2011. Distributed and Cloud Computing: From Parallel Processing to the Internet of Things Morgan Kaufmann Publishers Inc., San Francisco, CA, USA.
 - George Reese. 2009. Cloud Application Architectures: Building Applications and Infrastructure in the Cloud. O'Reilly Media, Inc.
 - Jeffrey Aven. 2016. Apache Spark in 24 Hours. Pearson Education, USA.
 - Holden Karau, Andy Konwinski y Patrick Wendell. 2015. Learning Spark: Lightning-Fast Big Data Analysis. O'Reilly Media, Inc.

Computación distribuida

Sitio del curso en el Espacio Virtual de Aprendizaje (EVA)
de la Facultad de Ingeniería

<https://eva.fing.edu.uy/course/view.php?id=1154>

Accesible desde eva.fing.edu.uy
Matriculación libre

Computación distribuida

Contenido

1. Computación distribuida y computación cloud
2. Procesamiento de grandes volúmenes de datos
3. El modelo de computación Map-Reduce
4. El framework Hadoop y su ecosistema
5. Almacenamiento: HDFS y HBase.
6. Aplicaciones de Map Reduce sobre Hadoop: conteo, índice invertido, filtros
7. Procesamiento de datos en tiempo real: Apache Spark
8. Ejemplos de aplicaciones en Spark y el lenguaje Scala
9. Análisis de datos utilizando Spark y el lenguaje R
10. Aplicaciones iterativas: Google Pregel y Apache Giraph





Paradigmas de computación paralela y distribuida

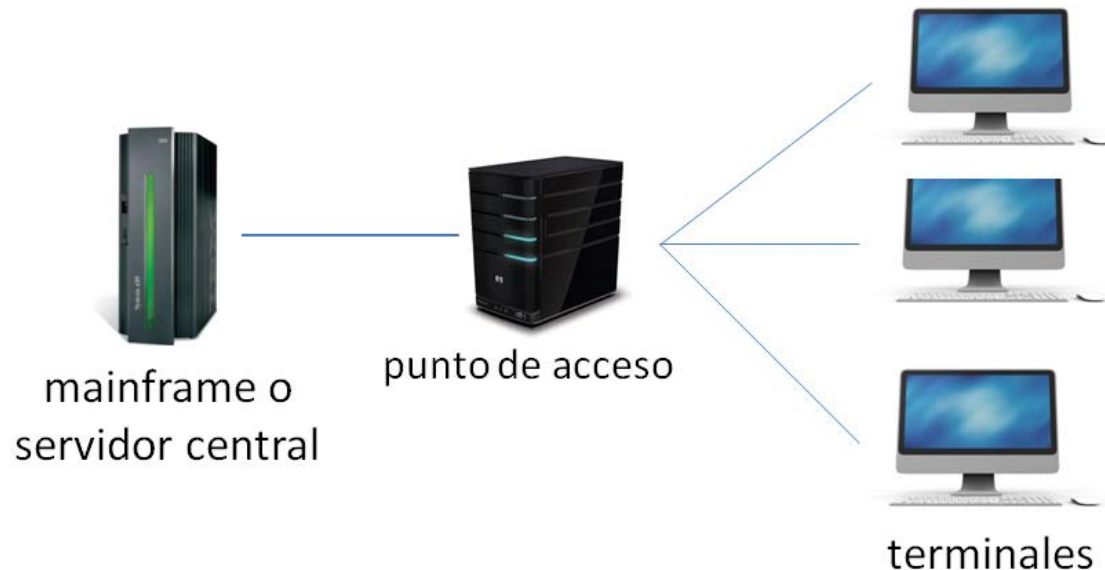
PARADIGMAS de COMPUTACIÓN

- Paradigmas:
 - Computación centralizada
 - Computación paralela
 - Computación distribuida
- Categorías NO estrictamente disjuntas entre sí.
- Conceptualmente, tomando en cuenta la utilización de infraestructura y mecanismos de diseño, implementación y ejecución, los enfoques opuestos son computación centralizada y computación distribuida.
- El campo de la computación paralela se superpone con el de computación centralizada y con el de la computación distribuida.
- Los recientes paradigmas de computación en cloud son un tipo particular de computación distribuida.



COMPUTACIÓN CENTRALIZADA

- Caracterizada por poseer **todos los recursos centralizados** en un único sistema físico. Cómputo, memoria y almacenamiento están compartidos y se encuentran fuertemente acoplados con un único sistema operativo.
- El procesamiento de datos se realiza en una ubicación central, con acceso a la infraestructura mediante terminales.
- El manejo de los periféricos es directo desde el computador central (puede existir cierta independencia para manejarlos por un *servidor de terminales*), centralizado o distribuido en una red de área local.



COMPUTACIÓN CENTRALIZADA

- Principales ventajas:
 - Gran seguridad: provee un mecanismo de control del procesamiento y acceso a los datos centralizado en una ubicación física.
 - Las terminales de acceso proveen un nivel básico de tolerancia a fallos (datos y procesamiento disponibles desde terminales alternativas).
 - Son sistemas sobredimensionados para tolerar picos de utilización: usuarios tienen más prestaciones de las que necesitan sus aplicaciones.
- Principales desventajas:
 - Disponibilidad y fiabilidad del computador central (controla procesamiento y acceso a los datos). El sistema completo resulta inaccesible e inutilizable ante una falla de control de la unidad central.
 - El paradigma depende fuertemente de la administración y de los recursos provistos a los usuarios. Al alcanzar los límites de utilización (por limitaciones físicas o exceder la capacidad de procesamiento multiusuario) no es sencillo escalar las capacidades de cómputo y/o de almacenamiento
 - Costo elevado (millones USD).

COMPUTACIÓN CENTRALIZADA: HISTORIA

- Dominó el mundo de la computación hasta la aparición de las computadoras personales en la década de 1980.
- Estuvo descartada como modelo de computación durante 15 años.
- Se comenzó a aplicar nuevamente para manejo transaccional de comercio electrónico y a partir del 2000 el desarrollo de Linux permitió implementar soluciones basadas en la utilización de (cientos de) máquinas virtuales en un único centro de cómputo ... y las infraestructuras de computación centralizada volvieron a la vida.
- Alternativa para el acceso eficiente a recursos de cómputo mediante *clientes livianos* (no requieren instalar software pesado en el usuario).
- La evolución tecnológica ha seguido oscilando: los desarrolladores incluyen más lógica en los clientes para aprovechar el poder de cómputo de los dispositivos, implementando clientes ricos que reducen el cómputo remoto en los servidores.

COMPUTACIÓN CENTRALIZADA: HISTORIA

- Aún es utilizada para aplicaciones críticas (financieras, de seguridad y defensa). El acceso ya no es mediante dispositivos de tipo terminal sino usando emuladores por software, a través de interfaces de aplicación web, o mediante protocolos web específicos
- Se utiliza también en datacenters que emplean **modelos híbridos**:
 - ciertas aplicaciones (e.g., aplicaciones web) ejecutan distribuidas, accediendo a servicios proporcionados por otras aplicaciones (en general, sistemas informáticos más complejos) que ejecutan de forma centralizada en un datacenter.
- El modelo de **hosted computing** aplica computación centralizada para alojar cómputo y almacenamiento en poderosos servidores de hardware, evitando a usuarios y organizaciones las responsabilidades de acceso, mantenimiento y seguridad de la información.
 - Estos servicios se proveen bajo demanda y suscripción por parte de un proveedor de servicios de aplicación.

COMPUTACIÓN PARALELA y DISTRIBUIDA

- En lugar de emplear el modelo estándar de computación utilizando un único recurso de procesamiento, aplican técnicas de **computación concurrente y paralelismo** para abordar problemas complejos utilizando **múltiples recursos de cómputo** simultáneamente.
- Complejidad de problemas: gran escala y/o que manejan grandes volúmenes de datos.
- Se trabaja sobre un conjunto de recursos de cómputo interconectados por una red de área local (LAN) o de área global (Internet).
- Los sistemas de computación paralela y distribuida están enfocados en la resolución de problemas con requisitos intensivos de cómputo (**CPU-intensive**) o con manejo de datos intensivo (**data-intensive**) y son sistemas basados en comunicación en redes (**network centric**).

COMPUTACIÓN PARALELA

- Aplica un modelo de **procesos concurrentes** en ejecución simultánea, sobre una infraestructura computacional que en general es **altamente acoplada** y se encuentra en una única ubicación física.
- La cooperación entre los procesos en ejecución, con el objetivo de resolver un problema global, se realiza mediante **comunicaciones** y **sincronizaciones**, utilizando algún recurso compartido (mecanismos de IPC, memoria compartida) o memoria distribuida (utilizando pasaje de mensajes explícitos).
- Un sistema computacional capaz de proveer el soporte para computación paralela se denomina **computador paralelo**. Los programas que ejecutan en un computador paralelo utilizando múltiples procesos simultáneos se denominan programas paralelos, por oposición a la computación secuencial tradicional. El proceso de desarrollar e implementar programas paralelos se denomina programación paralela.

COMPUTACIÓN DISTRIBUIDA

- Aplica un modelo de **procesos concurrentes y distribuidos** en ejecución simultánea, sobre una infraestructura computacional **débilmente acoplada** que no se encuentra en una única ubicación física.
- La cooperación entre los procesos en ejecución, con el objetivo de resolver un problema global, se realiza mediante **comunicaciones** y **sincronizaciones**, utilizando exclusivamente mecanismos de memoria distribuida (utilizando pasaje de mensajes explícitos).
- Un sistema computacional capaz de proveer el soporte para computación distribuida se denomina **computador distribuido**.

- Motivación: importancia de poder satisfacer los requisitos crecientes de poder de cómputo.
 - Problemas inherentemente complicados.
 - Modelos complejos.
 - **Grandes volúmenes de datos.**
 - Capacidad de respuesta en tiempo limitado (sistemas de tiempo real).
- Procesamiento paralelo/distribuido
 - Varios procesos cooperan para resolver problema común.
 - Aplicación de técnicas de **división de tareas** o de **datos** para reducir el tiempo de ejecución de un proceso o una aplicación, mediante la resolución simultánea de algunos de los subproblemas generados.

- El tipo de problemas complejos para los cuales es apropiado aplicar el paradigma de computación paralela y distribuida incluye, entre otros:
 - simulaciones que involucran modelos complejos y de gran escala;
 - problemas cuya resolución demanda grandes requisitos de CPU y/o memoria;
 - problemas y aplicaciones que manejan y procesan grandes (inclusive enormes) volúmenes de datos;
 - aplicaciones que manejan y/o deben dar soporte a un gran número de usuarios;
 - aplicaciones y sistemas ubicuos y concurrentes basados en agentes.

- Computador paralelo o distribuido
 - Conjunto de procesadores capaces de **trabajar cooperativamente** en la resolución de problemas computacionales.
 - La definición incluye un amplio espectro: supercomputadoras, procesadores masivamente paralelos, clusters, sistemas grid, cloud, etc.
 - Característica fundamental: disponibilidad de **múltiples** recursos de cómputo.
- Computación paralela y computación distribuida
 - Han dejado de ser exóticas para ser ubicuas.
 - Posibilitadas por avances en diferentes tecnologías:
 - Poder de procesamiento (microprocesadores).
 - Redes (comunicación de datos).
 - Desarrollo de bibliotecas e interfaces para programación.

COMPUTACIÓN PARALELA y DISTRIBUIDA

- La clave consiste en la utilización de **múltiples recursos de cómputo** por parte de múltiples procesos que ejecutan **concurrentemente**, de modo **cooperativo** para resolver un problema complejo común.
- La cooperación se logra a través de **comunicaciones y sincronizaciones**.
- Los recursos de cómputo pueden organizarse en sistemas interconectados por redes de área local o de área global, orientándose a dos modelos específicos de computación paralela/distribuida:
 1. Sistemas de computación de alta performance (HPC).
 2. Sistemas de computación de alto rendimiento (HTC).

COMPUTACIÓN de ALTO DESEMPEÑO

Sistemas de computación de alto desempeño/alta performance (HPC)

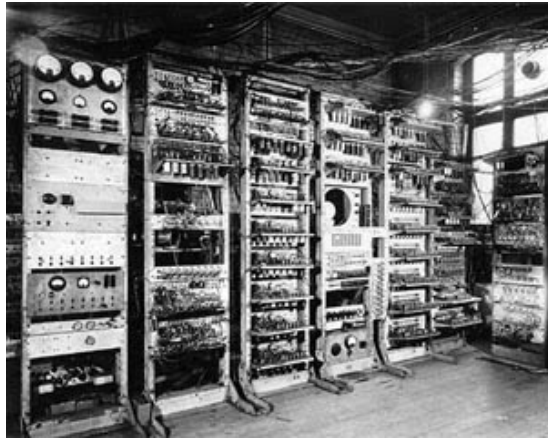
- Utilizados para computación científica.
- Enfatizan la importancia de la eficiencia (performance), considerando el número de operaciones realizadas por unidad de tiempo.
- Propulsados por las mejoras e innovaciones tecnológicas, han incrementado sus velocidades de procesamiento:
 - 1990: GFLOPS (10^9 operaciones de punto flotante por segundo)
 - 2010: TFLOPS (10^{12})
 - 2015: PFLOPS (10^{15})
 - antes de 2020: EFLOPS (10^{18})
- El número de usuarios de sistemas HPC es bajo (10%), pero con gran uso de recursos computacionales.
- Por otra parte, un mayor número de usuarios utiliza algún tipo de computación distribuida en Internet para ejecutar aplicaciones simples: búsqueda en la web, transacciones comerciales, redes sociales, etc.



Sistemas de computación de alto rendimiento (High Throughput Computing – HTC)

- Utilizados para aplicaciones de procesamiento transaccional masivo y aplicaciones comerciales a gran escala.
- Se enfocan en proporcionar servicios a la mayor cantidad de usuarios simultáneamente.
- En la actualidad, el desarrollo de sistemas de computación orientados a aplicaciones de mercado está más asociado con el paradigma de HTC que con el de HPC.

EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA



Colossus 2 (UK), primer computador paralelo:
50.000 op/s

1938

1946

1948

IBM NORC (Columbia Univ, USA), reloj de 1 μ s., 67.000 op/s

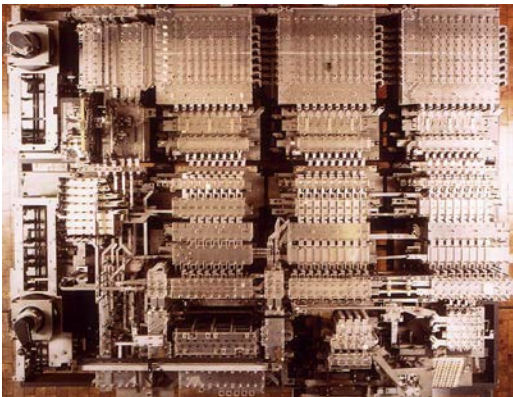
1954



MEGAFLOP COMPUTER

1964

Zuse Z1 (Ale), primer computador mecánico: 1 op/s



ENIAC (USA), 5.000 op/s

MEGAFLOP COMPUTER
IBM 7030 "Stretch"
(LANL, USA), 1.2 MFLOPS



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

★
GIGAFLOP
COMPUTER

Cray-2/8 (LANL, USA),

3.9 GFLOPS



1985-89



1984

1997

GIGAFLOP COMPUTER

M-13 (Nauchno-Issledovatesky Institute
Vychislitelnyh Kompleksov, URSS): 2.4 GFLOPS

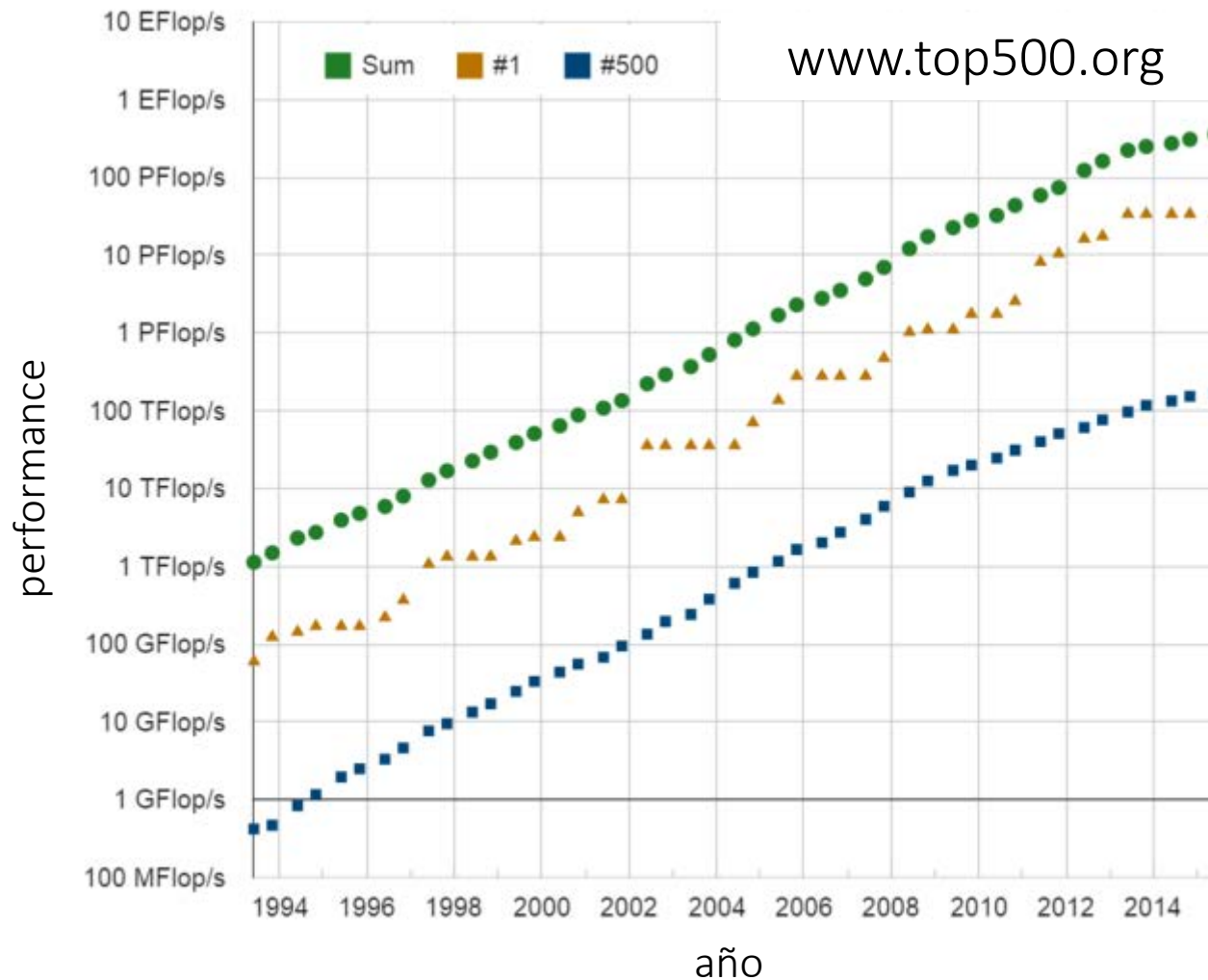


TERAFLOP COMPUTER
Intel ASCI Red/9152 (Sandia NL,
USA, 1997): 1.338 TFLOPS

TERAFLOP
COMPUTER



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA



Incremento de poder de cómputo, **escala logarítmica!**, crecimiento exponencial)

EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

- Similar comportamiento para otros indicadores:
 - Frecuencia de relojes.
 - Densidad de circuitos en chips de procesadores.
 - Capacidad de almacenamiento secundario.
 - Capacidad de transmisión por bus/red.
- Siguen el mismo comportamiento **exponencial**, con diferentes pendientes.



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

- Junio de 2008: Petaflop supercomputer (Peta = 10^{15} = 1000000000000000000).
 - **Roadrunner** (LANL, USA), 1.026 petaflop/s:
 - BladeCenter QS22 Cluster, con PowerXCell 8i 3.2 Ghz / Opteron DC 1.8 GHz.
 - Híbrido: 6,562 dual-core AMD Opteron® y 12,240 Cell chips.
 - 98 terabytes de memoria, 278 IBM BladeCenter® racks (560 m²).
 - 10,000 conexiones (Infiniband y Gigabit Ethernet), 90 km de fibra óptica.



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

- Julio de 2015: Tihanhe-2 (National University of Defense Technology, China).
 - Pico de desempeño real LINPACK: 33.86 petaflops.
 - Intel cluster, pico teórico: 54.9 petaflops.
 - 16.000 nodos, con dos procesadores Intel Xeon IvyBridge y tres Xeon Phi.
 - 3.120.000 núcleos y 1.024 terabytes de memoria.
 - Red propietaria TH Express-2, sistema operativo Kylin Linux.



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

- Julio de 2016: Sunway TaihuLight (National Supercomputing Center, China)
 - Pico de desempeño real LINPACK: 93 petaflops.
 - Pico teórico de desempeño: 125 petaflops.
 - 40.960 nodos, procesadores SW26010 manycore (260 núcleos), arquitectura ShenWei (RISC de 64-bits).
 - 10.649.600 núcleos y 1.310 terabytes de memoria.



Sunway TaihuLight

- 40.960 nodos, procesadores SW26010 1.45GHz manycore (256 núcleos de cómputo, 4 de administración), arquitectura ShenWei (RISC de 64-bits).
 - 10.649.600 núcleos, cada núcleo tiene 64 KB de memoria scratchpad (NUMA) para datos y 12 KB para instrucciones.
 - Los núcleos se comunican por red en chip, y no por caché jerárquica tradicional.
- Red propietaria, Sunway Network: tecnología PCIe 3.0
 - 16 GB/s de pico de ancho de banda nodo a nodo, latencia de 1 μ s.
 - Comunicaciones MPI a 12 GB/s (similar a InfiniBand EDR o 100G Ethernet).
 - Sistema operativo Raise OS 2.0.5, basado en Linux.
 - Incluye una versión personalizada de OpenACC 2.0 para paralelización de código.



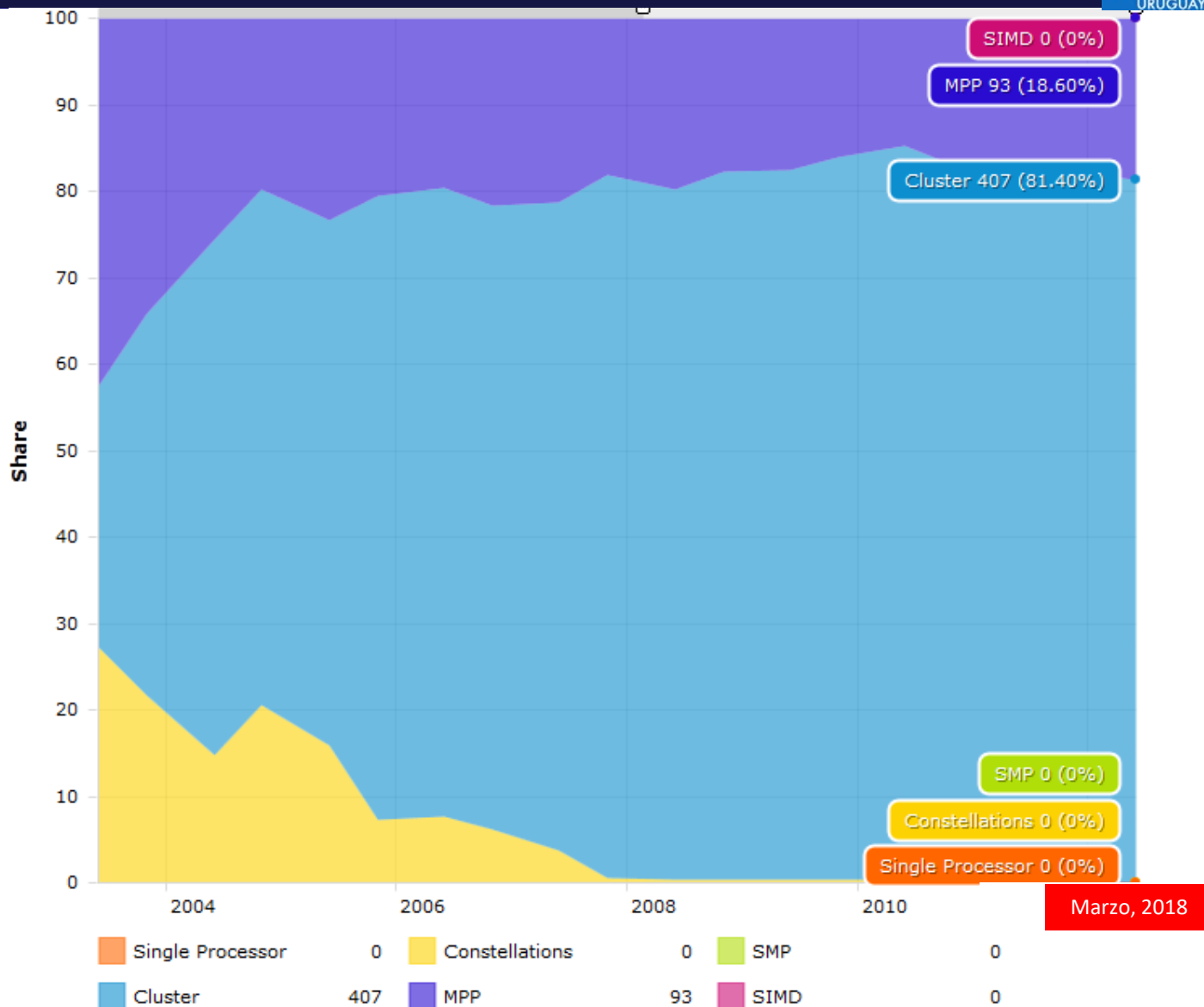
Sunway TaihuLight

- Consumo energético: con carga máxima, 15.37 MW (6 GFLOPS/Watt).
 - Primeros lugares en Green500 en términos de performance/energía.
- Totalmente construida en China, no usa procesadores Intel.
- Aplicaciones: prospección de petróleo, ciencias de la vida, estudios climáticos, diseño industrial, investigación de fármacos.
 - Tres aplicaciones científicas en TaihuLight han sido seleccionadas como finalistas del Gordon Bell Prize (mejor desempeño o escalabilidad, aplicada a problemas científicos y de ingeniería), alcanzando un desempeño de entre 30 y 40 petaflops.
- 2016 marcó la primera vez que un país tiene más supercomputadores en el Top500 que USA.
 - China: 167, USA: 165.



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA

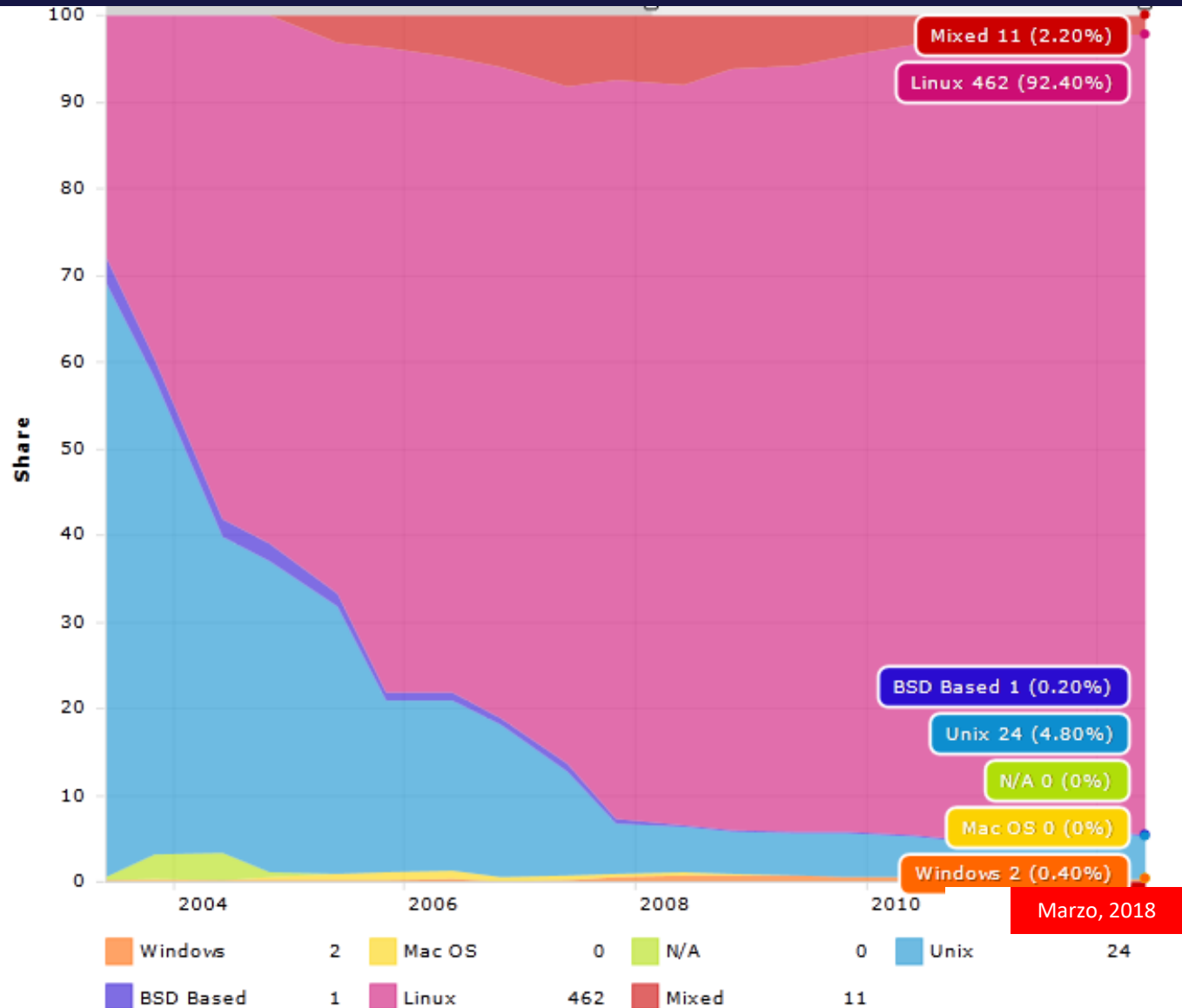
ARQUITECTURAS



EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA



SISTEMAS OPERATIVOS



INFRAESTRUCTURA

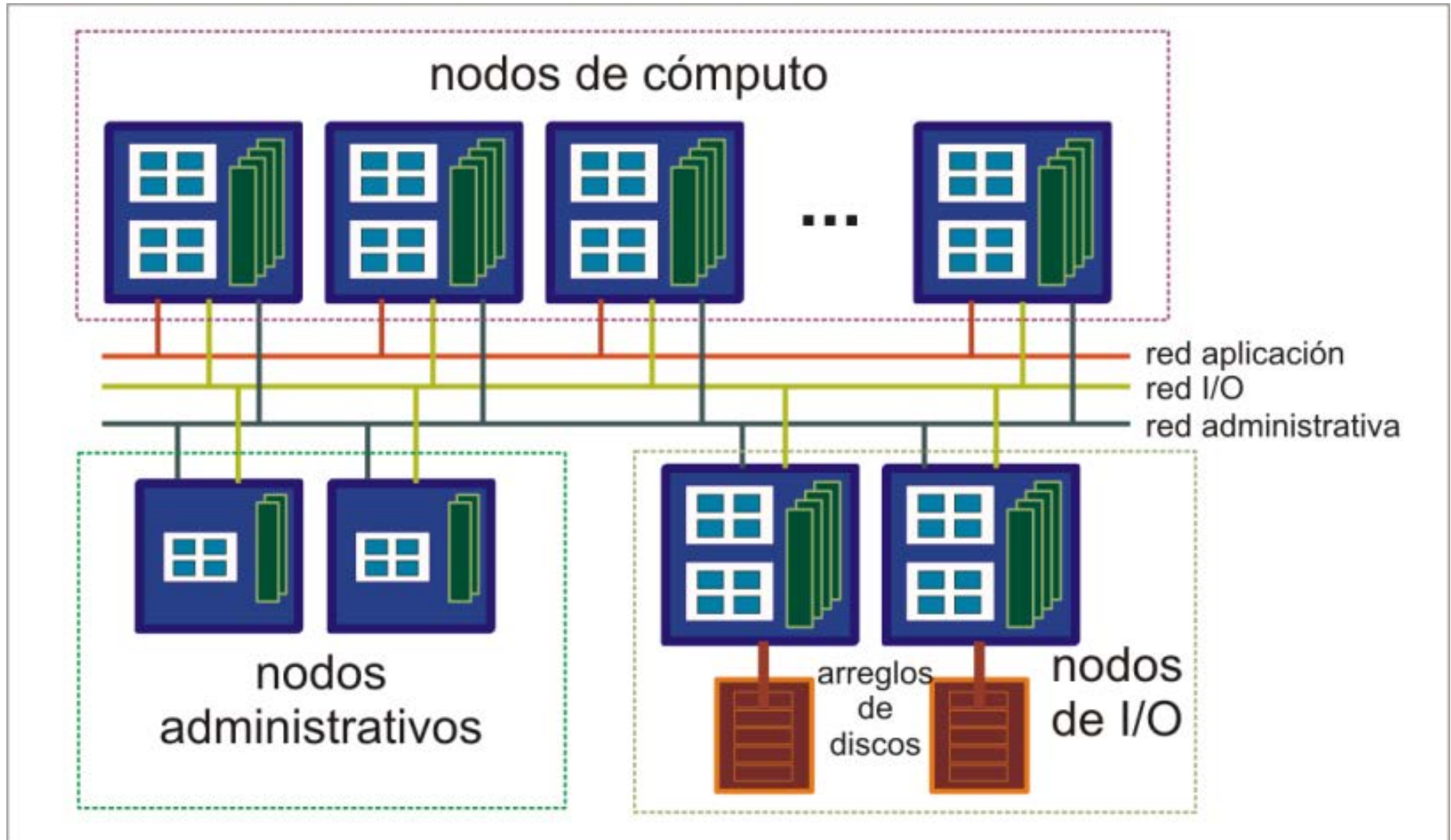
- La tecnología ha avanzado, permitiendo disponer de máquinas paralelas de bajo costo.
 - **Clusters** contruidos por agregación de componentes de bajo costo.
- Internet surge como una fuente potencial de recursos de computación ilimitados.
 - Internet 2 amplía la banda y la potencia de comunicación entre equipos.
- Se han desarrollado las tecnologías **grid** y **cloud**:
 - Permiten compartir recursos informáticos (locales o remotos) como si fueran parte de un único computador.
 - Brinda capacidad de gestionar y distribuir la potencia de cálculo disponible en la mediana empresa.
 - Empresas de renombre e investigadores trabajan en diseño de soluciones tecnológicas en este sentido.

INFRAESTRUCTURA

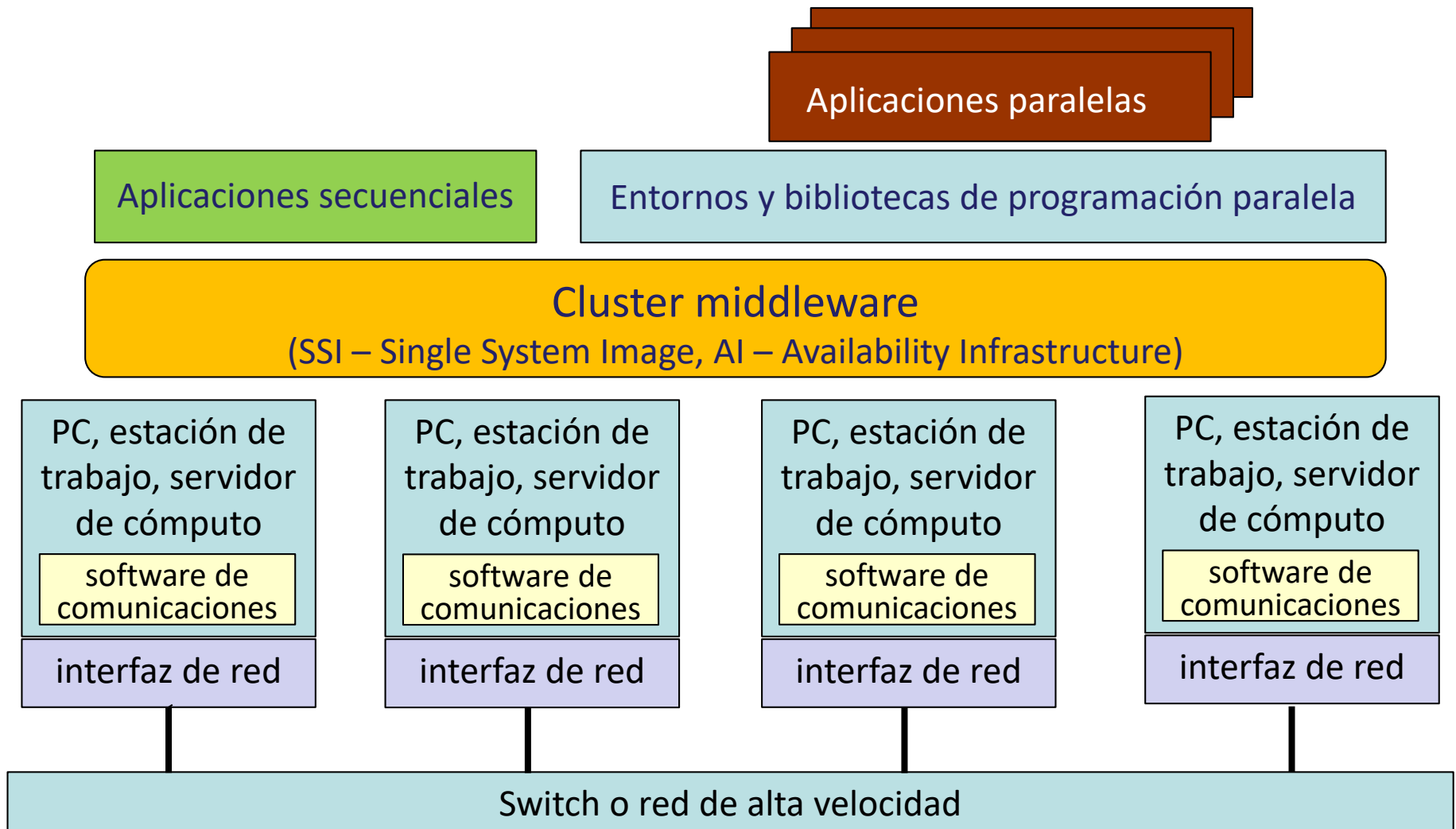
- Las alternativas mencionadas constituyen opciones realistas para tratar de lograr capacidad de cómputo competitivo.
 - Obviamente, sin llegar a los límites de los mejores supercomputadores del Top500
- Sin embargo, permiten resolver problemas interesantes en los entornos **académicos**, **industriales** y **empresariales**, con una infraestructura de bajo costo.



CLUSTERS



ARQUITECTURA DE UN CLUSTER



CLUSTER MIDDLEWARE

- Reside entre el SO y las aplicaciones, ofrece infraestructura para soportar:
 - Single System Image (SSI).
 - System Availability (SA).
- SSI permite que un cluster pueda ser visto como un único equipo (“globaliza” los recursos de un sistema).
 - Acceso a través de ssh cluster.myinstitute.edu.
 - Monitoreo centralizado, sistema de archivos global.
- SA provee disponibilidad.
 - Check pointing, migración de procesos, replicación de datos, etc.

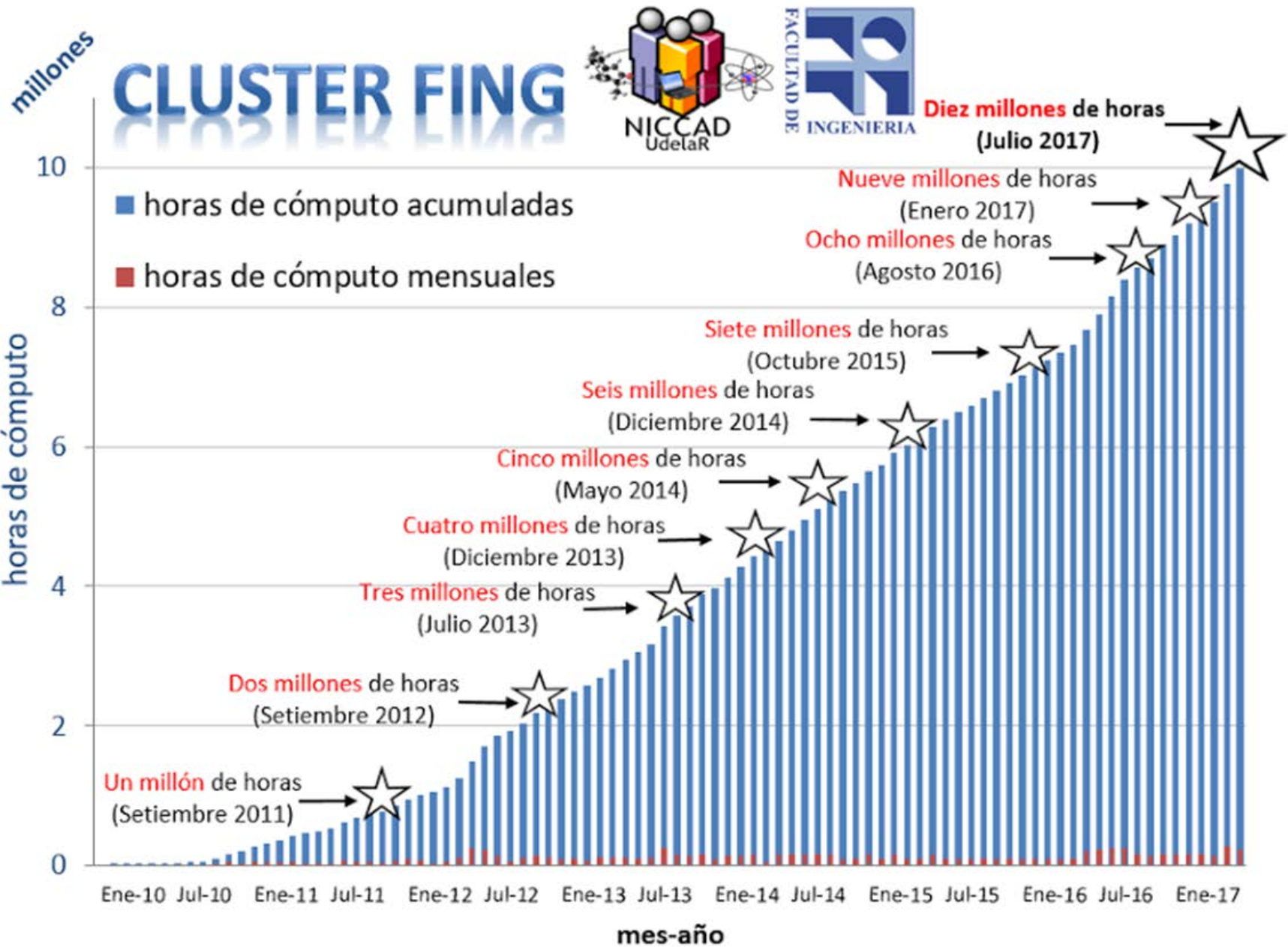
EL CLUSTER FING

- Infraestructura para computación científica de alto desempeño, UdelaR.
- Operacional desde marzo de 2009:
 - Autofinanciada y autogestionada.
 - Más de 350 usuarios de 12 países.
- 1740 cores (540 de CPU, 960 de GPU, 240 Xeon Phi)
 - >1 TB de memoria RAM, >250 TB RAID storage, 34 kVA batería
 - Pico de performance: 6000 GFLOPS (6×10^{12} operaciones de punto flotante por segundo), *el mayor poder de cómputo disponible en el país*



Cluster FING: >11.000.000 hs de cómputo efectivo (2018)

<http://www.fing.edu.uy/cluster>



2009–2017: 10 millones de horas de cómputo utilizadas y 14 millones de horas **aportadas**

EL CENTRO NACIONAL DE SUPERCOMPUTACIÓN (CLUSTER-UY)

- Proyecto de grandes equipos (ANII-UdelaR, 2017–2018)
 - Autofinanciado y autogestionado.
- 30 nodos interconectados: más de 1500 núcleos de cómputo de CPU y 125.000 núcleos de cómputo de GPU de última generación.
- Capacidad de procesamiento: 120 TeraFlops (120×10^{12} operaciones por segundo)
- >20x Cluster FING.

El mayor poder de cómputo
disponible en el país

<http://cluster.uy/>



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY



SISTEMAS DISTRIBUIDOS

- Los sistemas distribuidos se popularizaron en la década de 1990. Comenzando con redes de workstations, clusters, y redes P2P, han avanzado hasta consolidar infraestructuras computacionales de gran aplicabilidad que unen recursos de diversas ubicaciones geográficas.
- Los sistemas globales fueron originalmente concebidos como **grids computacionales** o **grids de datos**.
- El siguiente paso en la evolución de los sistemas distribuidos consistió en alcanzar la ubicuidad, independencia y transparencia al usuario al instrumentar infraestructuras **cloud**, principalmente enfocadas en el procesamiento de grandes volúmenes de información.
- Sobre los sistemas cloud se implementa una abstracción del modelo de computación en redes de computadores, que se ha extendido y ha evolucionado para contemplar el desarrollo de la computación orientada a servicios y manejo de grandes volúmenes de datos en datacenters.

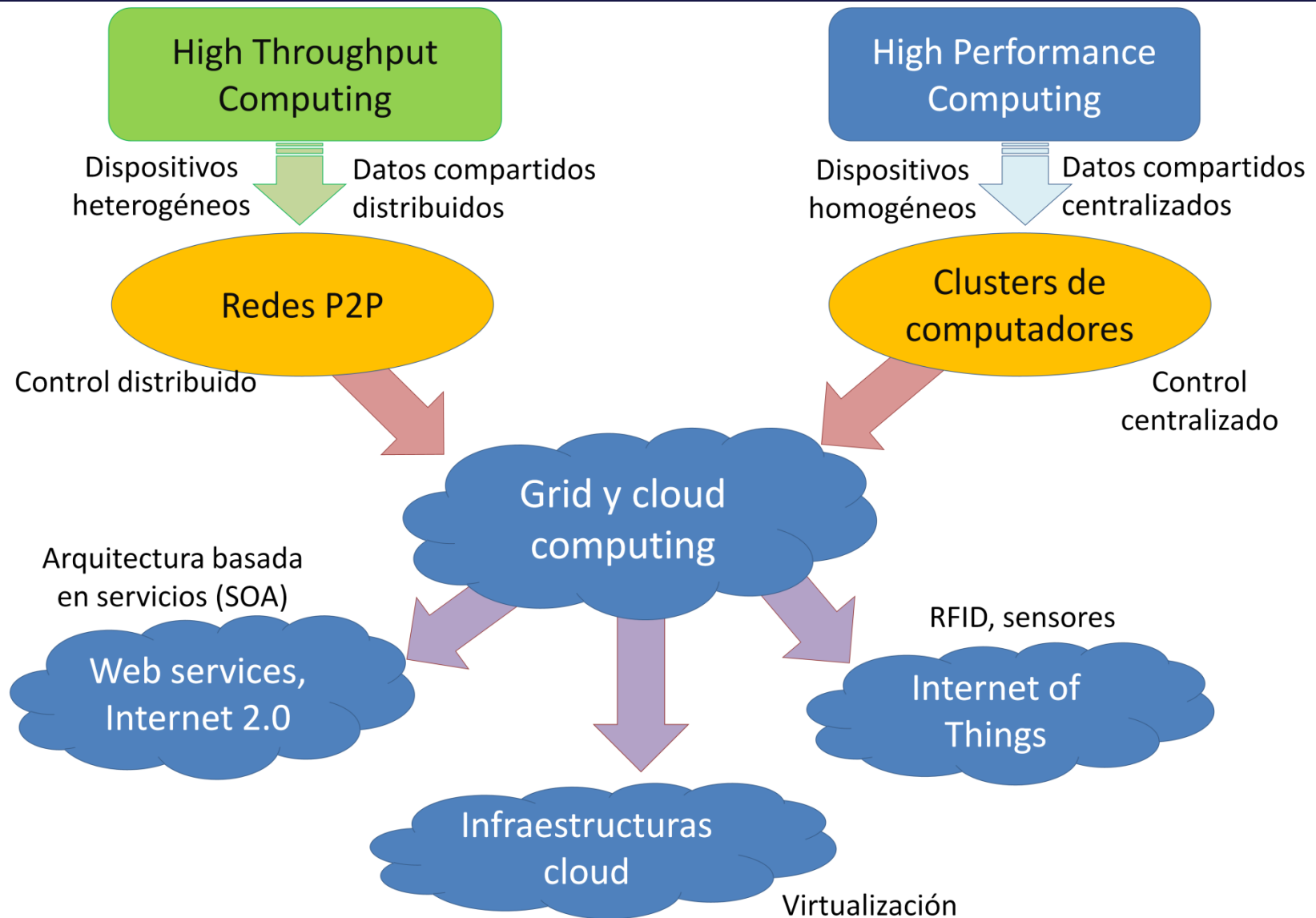
- Un cloud de recursos computacionales combina los paradigmas de computación paralela y de computación distribuida.
- Las infraestructuras cloud pueden ser construidas utilizando dispositivos físicos o máquinas virtuales, implementando grandes datacenters centralizados o distribuidos.
- Se considera como un tipo especial del modelo de computación utilitaria o basada en servicios, donde los recursos computacionales (procesamiento y almacenamiento) es suministrado a demanda.
- El desarrollo del paradigma de cloud computing fue impulsado por:
 - los avances en la tecnologías de virtualización.
 - la creación del paradigma de Arquitectura orientada a Servicios (SOA) para diseñar y desarrollar aplicaciones distribuidas.
 - el desarrollo de la Web 2.0, focalizada en los conceptos de compartir información, interoperabilidad, diseño centrado en el usuario y la colaboración.

COMPUTACIÓN PARALELA y DISTRIBUIDA

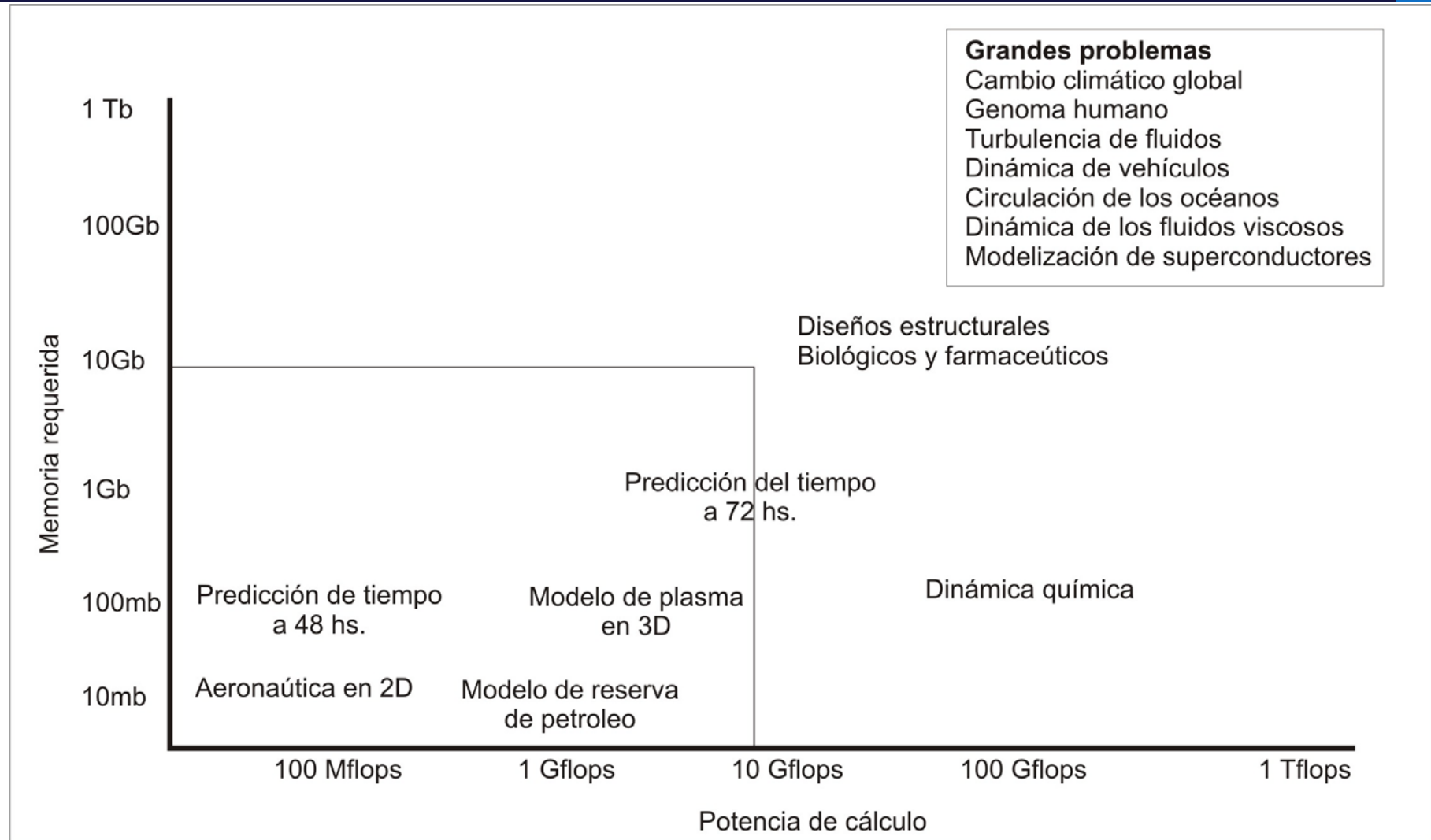
- Los sistemas de HPC se enfocan en aspectos relevantes de **rendimiento** y **disponibilidad**, y deben ser capaces de satisfacer las crecientes demandas de poder de procesamiento.
- Para lograr estos objetivos, deben contemplarse los siguientes principios de diseño:
 - La **eficiencia**, que en sistemas de HPC evalúa **tiempos de ejecución y uso de recursos** al explotar el paralelismo masivo, mientras que en sistemas de HTC se relaciona con el **número de transacciones, servicios y/o usuarios que se pueden atender por unidad de tiempo (throughput)**, el acceso eficiente a los datos y su almacenamiento.
 - La **confiabilidad**, que evalúa la robustez y capacidad de auto-administración, desde bajo nivel (chip) hasta el más abstracto (aplicaciones). El objetivo es proveer sistemas que permitan asegurar altos niveles de calidad de servicio (QoS), aún bajo escenarios de alta demanda o situaciones de falla. Para lograrlo se aplican técnicas de **tolerancia a fallos**.

- Para lograr estos objetivos, deben contemplarse los siguientes principios de diseño (continuación):
 - La adaptación de los modelos de programación, que determina la capacidad de soportar requerimientos de millones de tareas, potencialmente trabajando sobre repositorios masivos de datos y sistemas distribuidos virtualizados, utilizando diferente tipo de recursos físicos y modelos de servicio.
 - La flexibilidad en el desarrollo de aplicaciones, que evalúa la capacidad de los sistemas de trabajar tanto en el modelo de alto desempeño (orientado a aplicaciones científicas, de ingeniería, industriales) como en el modelo de alto rendimiento (orientado a aplicaciones comerciales y procesamiento transaccional).

EVOLUCIÓN TECNOLÓGICA



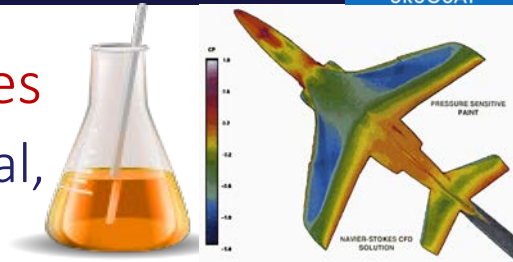
LOS PROBLEMAS TAMBIÉN CRECEN



Requerimientos computacionales de problemas complejos

APLICACIONES

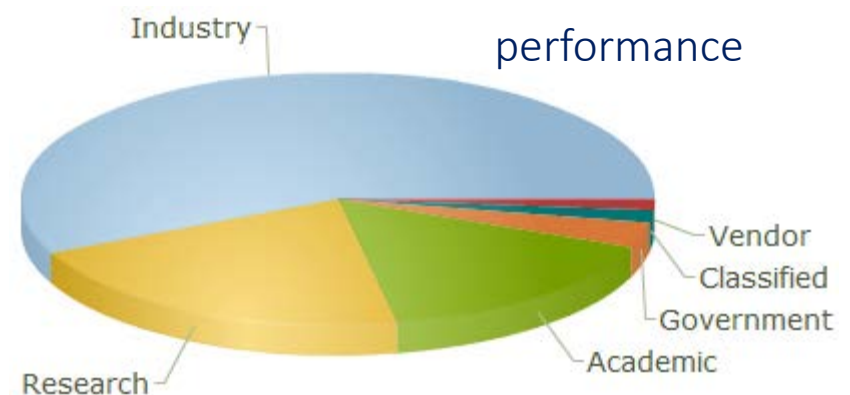
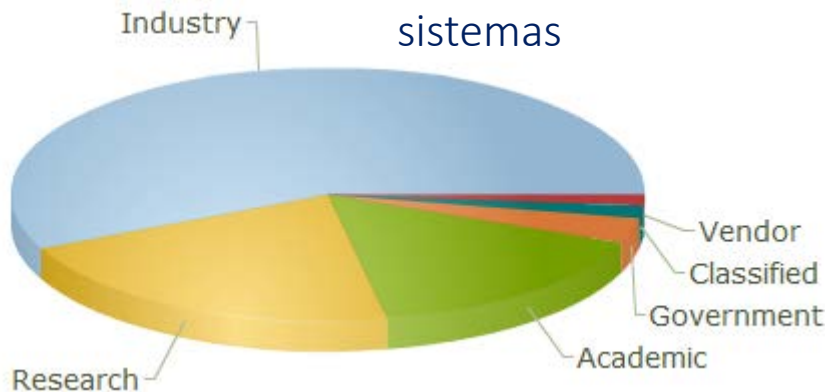
- Amplia aplicabilidad en problemas **científicos e industriales**
 - Química y bioingeniería, fluidodinámica, mecánica industrial, medicina, electromagnetismo, etc.
- Gran utilidad en **aplicaciones comerciales**
 - Telecomunicaciones, comercio electrónico, servicios web, sistemas de tiempo real, bases de datos paralelas, análisis de datos masivos, etc.
- Recreación
 - Simulaciones tridimensionales y realidad virtual, actores virtuales, procesamiento multimedia (voz e imágenes), computación gráfica y videojuegos



APLICACIONES

- Sectores de aplicación (Top500)

Segments	Count	Share %	Rmax Sum (GF)	Rpeak Sum (GF)	Processor Sum
Academic	79	15.80 %	10258602	15254518	1205160
Classified	8	1.60 %	752813	974331	100464
Government	16	3.20 %	1060789	1686243	154460
Industry	285	57.00 %	15222240	25767492	2450854
Research	105	21.00 %	31113640	40809541	3813010
Vendor	7	1.40 %	521941	687823	55976
Totals	500	100%	58930025.59	85179949.00	7779924



- Utilizar herramientas de desarrollo, simulación, procesamiento de datos y optimización que utilicen computación paralela y distribuida permite:
 - Reducir el tiempo necesario para desarrollar, analizar y optimizar diversas alternativas de diseño.
 - Obtener información valiosa para mejorar la calidad de los servicios.
 - Obtener resultados más precisos.
 - Abordar casos realistas y escenarios extremos.
 - Analizar alternativas de diseño que en otro caso resultarían intratables.
- En definitiva, las técnicas de computación de alto desempeño posibilitan **obtener resultados más precisos y mejorar la calidad de la información** de un modo **eficiente** en la resolución de **instancias difíciles de problemas complejos**.



MODELOS de COMPUTACIÓN PARALELA/DISTRIBUIDA

MODELO DE PROGRAMACIÓN PARALELA

- Programación en máquina de Von Neumann
 - Secuencia de operaciones (aritméticas, read/write de memoria, avance de program counter).
 - Abstracciones de datos e instrucciones.
 - Técnicas de programación modular.
- Programación paralela/distribuida
 - Incluye complicaciones adicionales:
 - Multiejecución simultánea.
 - Comunicaciones y sincronización.
 - La **modularidad** pasa a ser fundamental, para manejar la (potencialmente) enorme cantidad de procesos en ejecución simultánea.

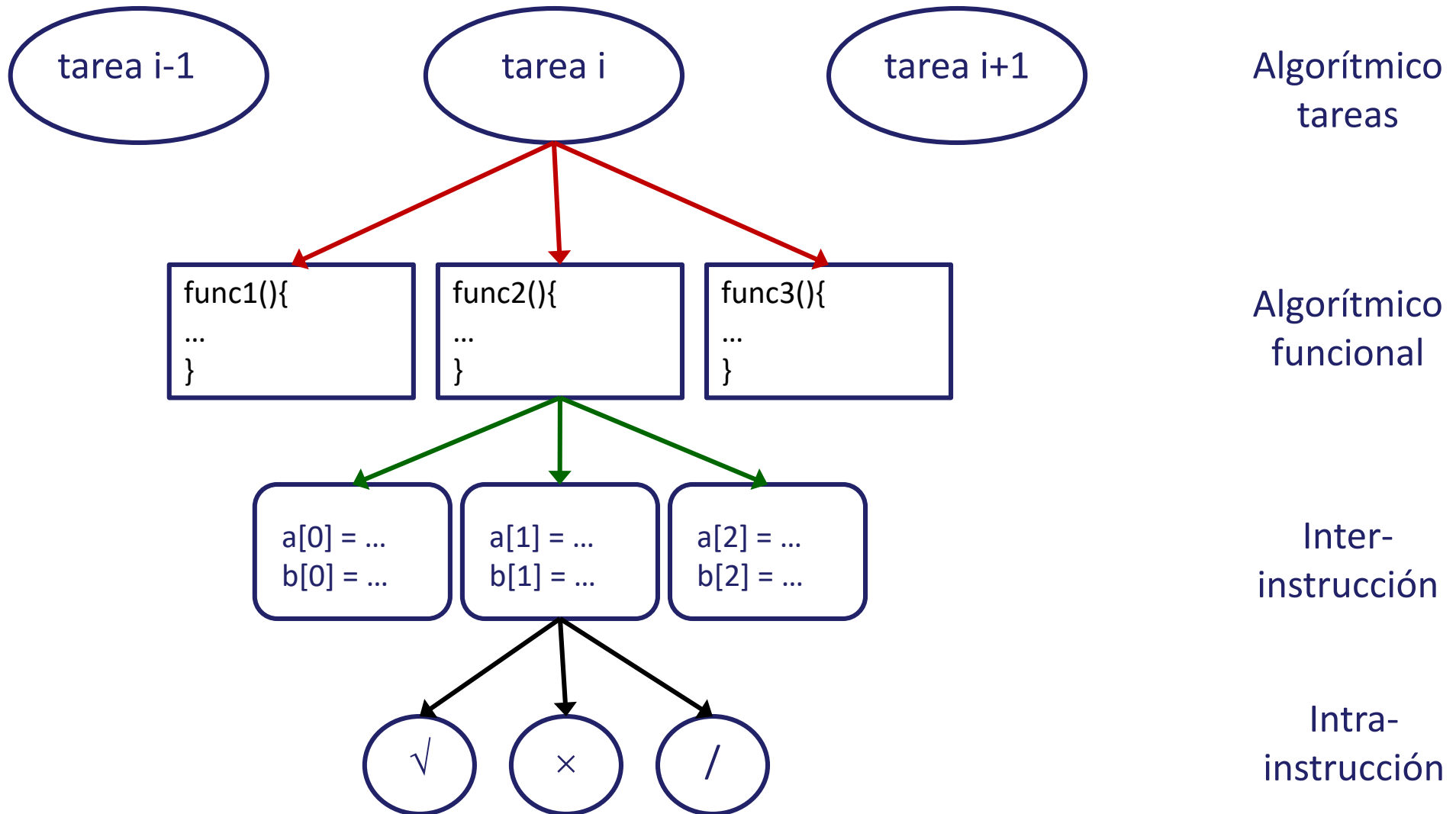


- El paradigma de diseño y programación difiere del utilizado para diseñar y programar aplicaciones secuenciales.
 - Una buena estrategia de división del problema puede determinar la eficiencia de un algoritmo paralelo.
 - Es importante considerar el tipo y la disponibilidad de hardware.
- Respecto a los mecanismos de comunicación entre procesos, existen dos paradigmas de computación paralela
 - MEMORIA COMPARTIDA
 - PASAJE DE MENSAJES
 - Existen también MODELOS HÍBRIDOS, que combinan ambas técnicas.

NIVELES DE PARALELISMO

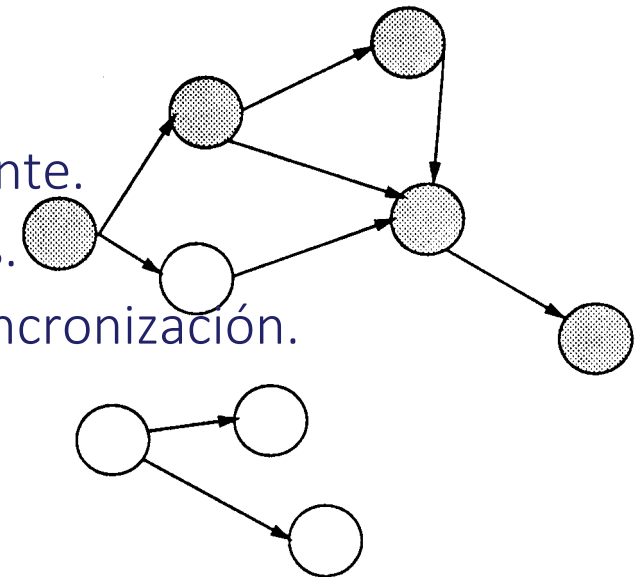
- El paralelismo puede aplicarse:
 1. A nivel intrainstrucción (hardware, pipelines).
 2. A nivel interinstrucción (SO, optimización de código, compilador).
 3. A nivel de procedimientos o funciones
 - Algorítmico funcional
 4. A nivel de programas o trabajos
 - Algorítmico tareas
- Los niveles **1** y **2** se estudian en cursos de arquitectura de sistemas y sistemas operativos.
- En este curso se considerarán los niveles **3** y **4** de aplicación de las técnicas de paralelismo (enfocado al diseño y programación de algoritmos paralelos/distribuidos).

NIVELES DE PARALELISMO



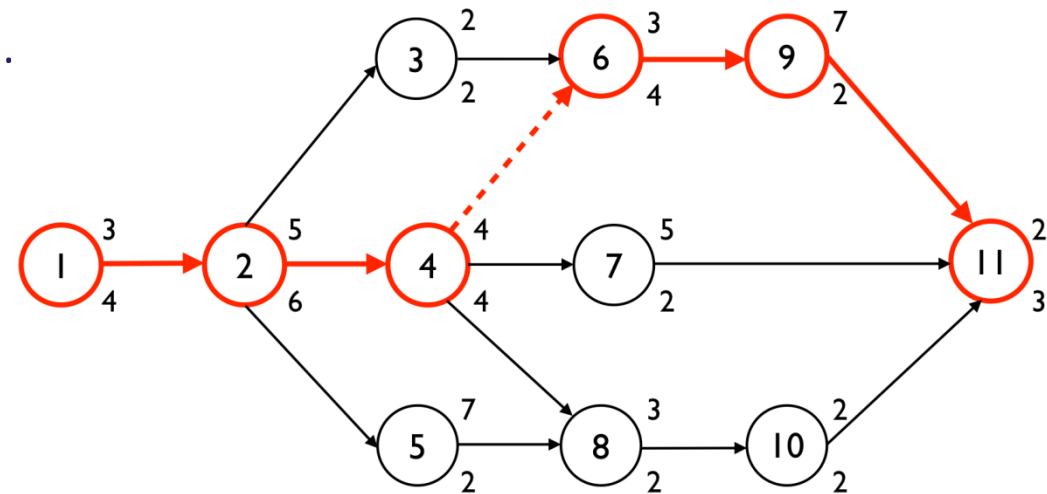
MODELO CONCEPTUAL DE PARALELISMO

- GRAFOS DIRIGIDOS ACICLICOS (ADGs)
 - Los nodos representan tareas o procesos (partes de código que ejecutan secuencialmente).
 - Las aristas representan dependencias (algunas tareas preceden a otras).
- El problema a resolver se divide en tareas a ejecutar cooperativamente en múltiples procesadores.
- El diseño e implementación de la aplicación debe:
 - Definir tareas que pueden ejecutar concurrentemente.
 - Lanzar la ejecución y detener la ejecución de tareas.
 - Implementar los mecanismos de comunicación y sincronización.



MODELO CONCEPTUAL DE PARALELISMO

- Las dependencias entre tareas imponen limitaciones al nivel de paralelismo:
 - Dependencia de datos.
 - Sincronizaciones.
- El **camino crítico** en el grafo de tareas permite determinar el mínimo tiempo posible de ejecución.
 - Técnicas de investigación operativa permiten determinar los niveles de paralelismo (Gantt, planificación).



ESTRATEGIAS DE PROGRAMACIÓN PARALELA

1. Paralelismo **implícito** o **automático**
 - Automático: el usuario no controla el control ni el procesamiento.
 - Se parte de un código existente.
 - Cambios muy menores en el código.
 - Optimizadores de código y compiladores.
2. Paralelismo **explícito** utilizando **bibliotecas**
 - Se parte de un código existente.
 - Se implementa la lógica utilizando rutinas de bibliotecas ya paralelizadas.
 - Permite explotar ciertas características de cada subproblema.
3. Paralelismo **explícito** con **rediseño de código**
 - No se utiliza código existente.
 - Se trabaja rediseñando la aplicación, para tomar la mayor ventaja de las tareas a realizar concurrentemente.
 - Se implementa la lógica utilizando bibliotecas de programación paralela.



- No siempre es una buena decisión partir de un algoritmo secuencial (“paralelizar” una aplicación).
- En ocasiones será necesario diseñar un nuevo algoritmo, que puede ser **muy diferente** al secuencial.
- Resumiendo las etapas de diseño de aplicaciones paralelas:
 - Identificar el trabajo que puede hacerse en paralelo.
 - Dividir el trabajo y los datos entre los procesadores.
 - Resolver los accesos a los datos, las comunicaciones entre procesos y las sincronizaciones.
 - Asignar recursos de cómputo a los procesos que ejecutarán en paralelo.

DESCOMPOSICIÓN – ASIGNACIÓN – ORQUESTACIÓN – MAPEO

DISEÑO DE ALGORITMOS PARALELOS

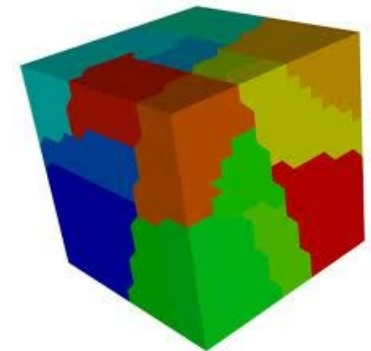
- **DESCOMPOSICIÓN**

- Identifica los procesos concurrentes y decide el nivel y la forma en la cual se explotará la concurrencia.
- Decisiones:
 - Cantidad de tareas.
 - Tareas estáticas o dinámicas.
 - Criterios de división y utilización de recursos.



- **ASIGNACIÓN**

- Asigna los datos a los procesos concurrentes.
- Criterios de asignación:
 - Estáticos o dinámicos.
 - Balance de cargas.
 - Reducción de costos de comunicación y sincronización.



DISEÑO DE ALGORITMOS PARALELOS

- ORQUESTACIÓN

- Se toman decisiones sobre los parámetros de arquitectura, el modelo de programación, los lenguajes o bibliotecas a utilizar
- Resuelve:
 - Las estructuras de datos, la localidad de referencias.
 - La optimización de comunicaciones y sincronizaciones.



- MAPEO (SCHEDULING)

- Asigna los procesos a los recursos (procesadores).
- Criterios de asignación:
 - Desempeño
 - Utilización
 - Reducción de costos de comunicación y sincronización
- El mapeo puede ser estático, dinámico o adaptativo.



DISEÑO DE ALGORITMOS PARALELOS

- Los mecanismos para definir, controlar y sincronizar tareas deben formar parte del lenguaje a utilizar o ser intercalados por el compilador.
- Estos mecanismos deben permitir especificar:
 - El control de flujo de ejecución de tareas.
 - El particionamiento de los datos.
- Algunos ejemplos:
 - Definición y ejecución de tareas: parbegin-parend (Pascal concurrente), task (Ada), spawn (PVM), fork & join (C).
 - Comunicación y sincronización: pipes, semáforos, barreras (en memoria compartida), mensajes sincrónicos (rendezvous Ada) y mensajes asincrónicos (C/C++, PVM, MPI) (en memoria distribuida).
 - El particionamiento de los datos es una tarea usualmente asignada al diseñador del algoritmo paralelo.
- El modelo se complica por características peculiares de la computación paralela – distribuida.



PROBLEMAS DE LA COMPUTACIÓN PARALELA-DISTRIBUIDA

PROBLEMAS DE LA COMPUTACIÓN PARALELA-DISTRIBUIDA



- **NO DETERMINISMO EN LA EJECUCIÓN**
 - Los programas tienen muchos estados posibles.
 - Impide utilizar herramientas de diseño del estilo de los “diagramas de flujo (en el tiempo)” para especificar secuencias de control.
- **CONFIABILIDAD**
 - Varios componentes del sistema pueden fallar:
 - nodos, interfaces, tarjetas, caches, bridges, routers, repeaters, gateways, medios físicos.
 - Problemas de utilizar equipamiento no dedicado:
 - problemas de uso y tráfico (propio y ajeno), etc.
 - no repetibilidad de condiciones de ejecución.

PROBLEMAS DE LA COMPUTACIÓN PARALELA-DISTRIBUIDA

- **SEGURIDAD**
 - Conexión y acceso a equipos remotos.
 - Accesos a datos distribuidos.
- **DIFICULTAD DE ESTIMAR LA PERFORMANCE DE UNA APLICACIÓN**
 - Como consecuencia del no determinismo en la ejecución.
 - Deben utilizarse criterios estadísticos.
- **DIFICULTAD DE ANALIZAR Y VERIFICAR PROGRAMAS**
 - Es difícil reproducir escenarios (múltiples estados, asincronismo).
 - Los datos y procesos no están centralizados .
 - Implica la necesidad de un “debugger” en cada nodo utilizado.

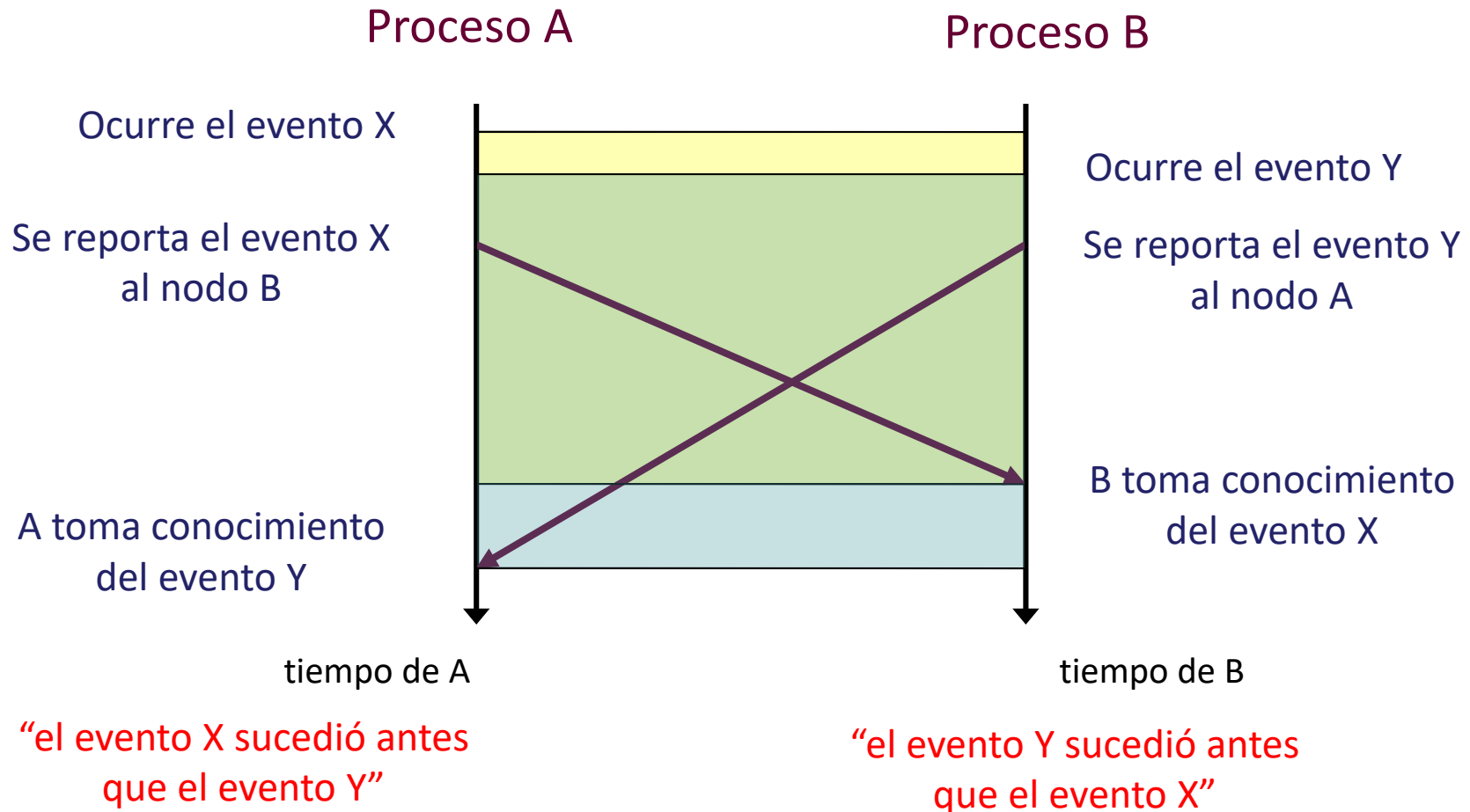
PROBLEMAS DE LA COMPUTACIÓN PARALELA-DISTRIBUIDA

- INCOMPATIBILIDAD POTENCIAL ENTRE PRODUCTOS Y PLATAFORMAS (para sistemas heterogéneos)
 - Sistemas Operativos: Linux y otros (variantes personalizadas de Unix, Windows, etc.)
 - Protocolos de comunicaciones: TCP/IP, protocolos propietarios
 - Herramientas de software y lenguajes: PVM/MPI, C/Java, bibliotecas de threads, etc....
- USO RACIONAL DE RECURSOS DE CÓMPUTO
 - En sistemas no dedicados



ASINCRONISMO

DEJA DE EXISTIR EL CONCEPTO DE “TIEMPO UNIVERSAL”





TÉCNICAS de COMPUTACIÓN PARALELA-DISTRIBUIDA

- Las técnicas de programación paralela/distribuida aplican estrategias de **DESCOMPOSICIÓN** o **PARTICIONAMIENTO** de los datos y del cómputo, que permiten dividir un problema en subproblemas de menor complejidad, a resolver en paralelo.
- El objetivo primario de la descomposición será dividir en forma **equitativa** tanto los cálculos asociados con el problema como los datos sobre los cuales opera el algoritmo.



- ¿ Cómo lograr el objetivo de la descomposición ?
 - Definir al menos un orden de magnitud más de tareas que de procesadores disponibles (utilización de recursos).
 - Evitar cálculos y almacenamientos redundantes.
 - Generar tareas de tamaño comparable.
 - Generar tareas escalables con el tamaño del problema.
 - Considerar varias alternativas de descomposición, en caso de ser posible.
- Según se enfoque principalmente en la descomposición de datos o de tareas, resultará una técnica diferente de programación paralela.
- Las técnicas más difundidas son las de **descomposición de dominio** y **descomposición funcional**.

DESCOMPOSICIÓN de DOMINIO

- Se concentra en el particionamiento de los datos del problema (*paralelismo de datos - data parallel*).
- Se trata de dividir los datos en piezas pequeñas, de (aproximadamente) el mismo tamaño.
- Luego se dividen los cálculos a realizar, asociando a cada operación con los datos sobre los cuales opera.
- Los datos a dividir pueden ser:
 - La entrada del programa
 - La salida calculada por el programa
 - Datos intermedios calculados por el programa



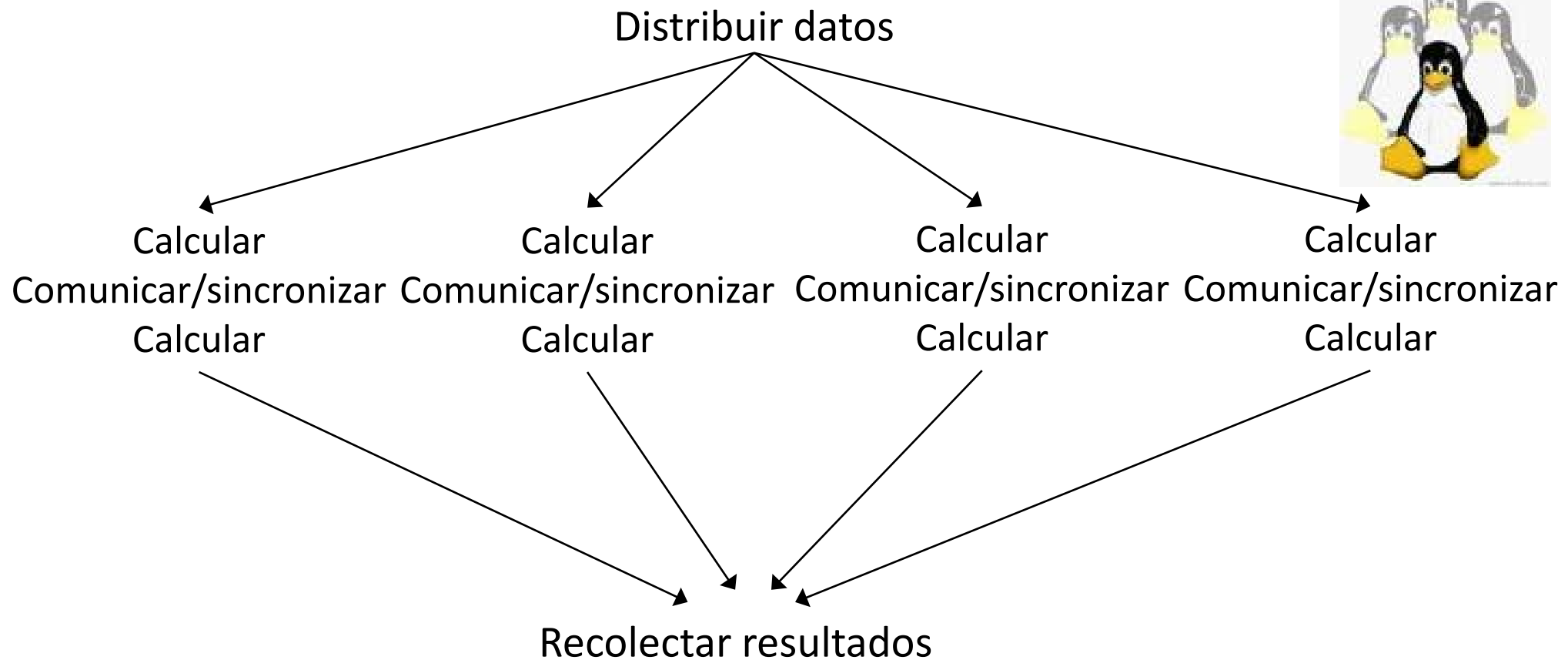
DESCOMPOSICIÓN de DOMINIO

- Si bien no existe una regla general para determinar como realizar la división de datos, existen algunas sugerencias obvias dadas por:
 - La estructura o “geometría” del problema.
 - La idea de concentrarse primero en las estructuras de datos más grandes o las accedidas con mayor frecuencia.
- Ejemplo 1: paralelizar un producto cartesiano entre dos repositorios o un join entre tablas en una base de datos.
 - Debe particionarse la tabla más grande.
- Ejemplo 2 : Procesamiento de imágenes
 - División de dominios de cálculo.
 - Mismo programa en cada dominio.
 - Comunicación necesaria para cálculos en los bordes.
- La técnica de descomposición de dominio se asocia comúnmente con la estrategia de Divide&Conquer.



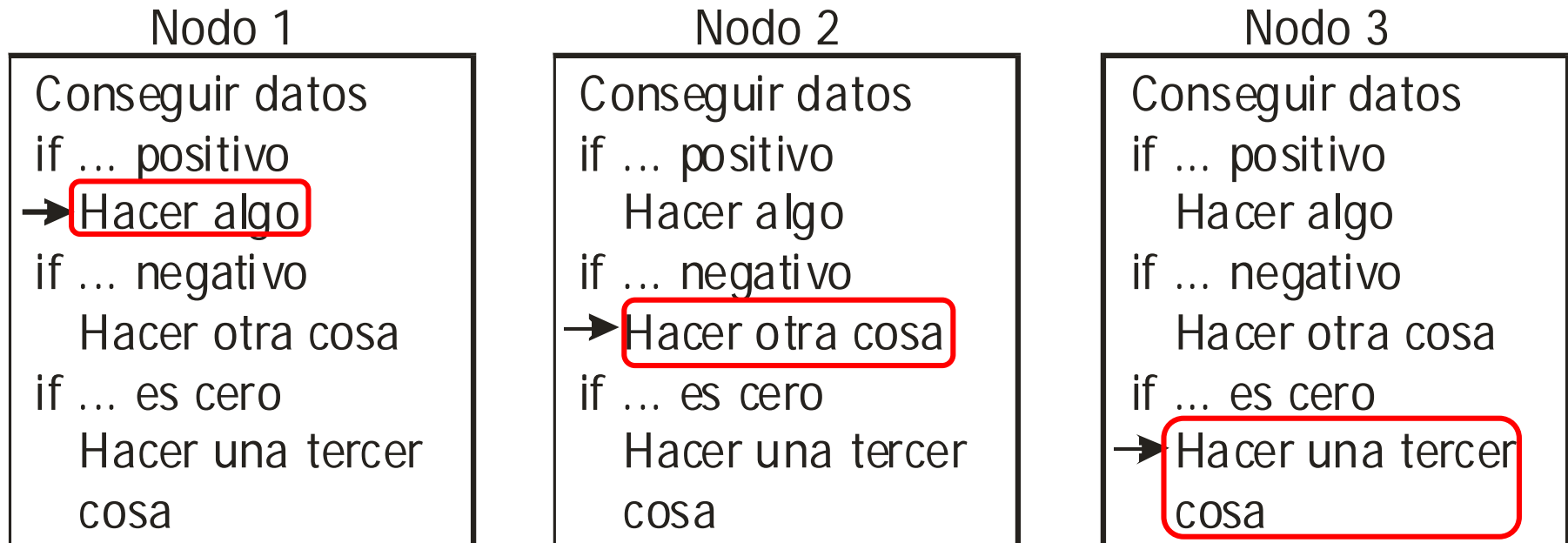
DESCOMPOSICIÓN de DOMINIO

- Modelo de programación SPMD (Single Program, Multiple Data)



DESCOMPOSICIÓN de DOMINIO

- Modelo de programación SPMD (Single Program, Multiple Data).
- Un mismo programa se ejecuta sobre diferentes conjuntos de datos.



Todos los nodos ejecutan el mismo programa,
pero no necesariamente las mismas instrucciones

- Es un modelo muy utilizado en clusters y sistemas grid/cloud.

DESCOMPOSICIÓN de DOMINIO

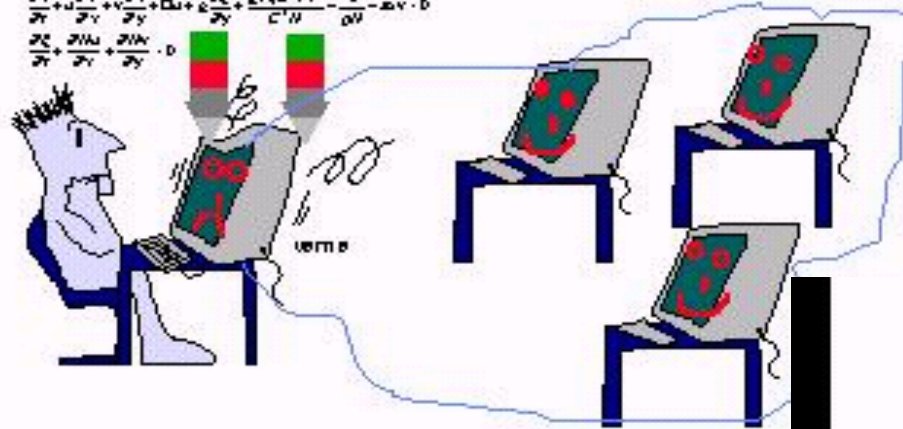
¿Por que paralelizar?

¡Oye Elías dile a ellas que me ayuden, ya no puedo mas con tus cuentas!

$$\frac{\partial u}{\partial x} + u \frac{\partial u}{\partial y} + v \frac{\partial v}{\partial y} - \square v + \epsilon \frac{\partial \kappa}{\partial y} + \frac{\partial \kappa \sqrt{u^2 + v^2}}{C^2 H} - \frac{r_c}{\partial y} - \alpha u \cdot D$$

$$\frac{\partial v}{\partial x} + u \frac{\partial v}{\partial y} + v \frac{\partial v}{\partial y} + \square u + \epsilon \frac{\partial \kappa}{\partial y} + \frac{\partial \kappa \sqrt{u^2 + v^2}}{C^2 H} - \frac{r_c}{\partial y} - \alpha v \cdot D$$

$$\frac{\partial \kappa}{\partial x} + \frac{\partial \kappa u}{\partial y} + \frac{\partial \kappa v}{\partial y} \cdot D$$



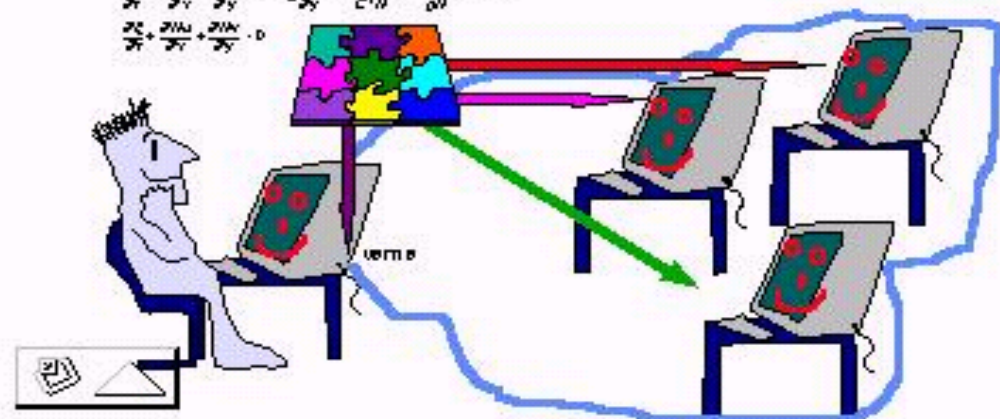
¿Que hacer? Divide y Vencerás

Dividamos equitativamente el dominio de cálculo.

$$\frac{\partial u}{\partial x} + u \frac{\partial u}{\partial y} + v \frac{\partial v}{\partial y} - \square v + \epsilon \frac{\partial \kappa}{\partial y} + \frac{\partial \kappa \sqrt{u^2 + v^2}}{C^2 H} - \frac{r_c}{\partial y} - \alpha u \cdot D$$

$$\frac{\partial v}{\partial x} + u \frac{\partial v}{\partial y} + v \frac{\partial v}{\partial y} + \square u + \epsilon \frac{\partial \kappa}{\partial y} + \frac{\partial \kappa \sqrt{u^2 + v^2}}{C^2 H} - \frac{r_c}{\partial y} - \alpha v \cdot D$$

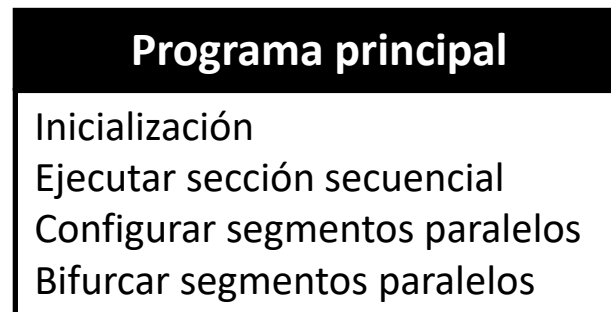
$$\frac{\partial \kappa}{\partial x} + \frac{\partial \kappa u}{\partial y} + \frac{\partial \kappa v}{\partial y} \cdot D$$



DESCOMPOSICIÓN FUNCIONAL

- Se concentra en el particionamiento de las **operaciones** del problema (*paralelismo de control - control parallel*).
- Se trata de dividir el procesamiento en tareas disjuntas.
- Luego se examinan los datos que serán utilizados por las tareas definidas.
- Si los datos son disjuntos, resulta un PARTICIONAMIENTO COMPLETO.
- Si los datos NO son disjuntos, resulta un PARTICIONAMIENTO INCOMPLETO (el caso más usual). Se requiere **replicar los datos** o **comunicar datos** entre los procesos asociados a las diferentes tareas.
- Modelos de computación basada en agentes, computación basada en servicios, etc.

DESCOMPOSICIÓN FUNCIONAL



Segmento paralelo 1

Ejecutar una rutina independiente
Iniciar/recibir comunicaciones

Segmento paralelo 2

Ejecutar una rutina independiente
Iniciar/recibir comunicaciones

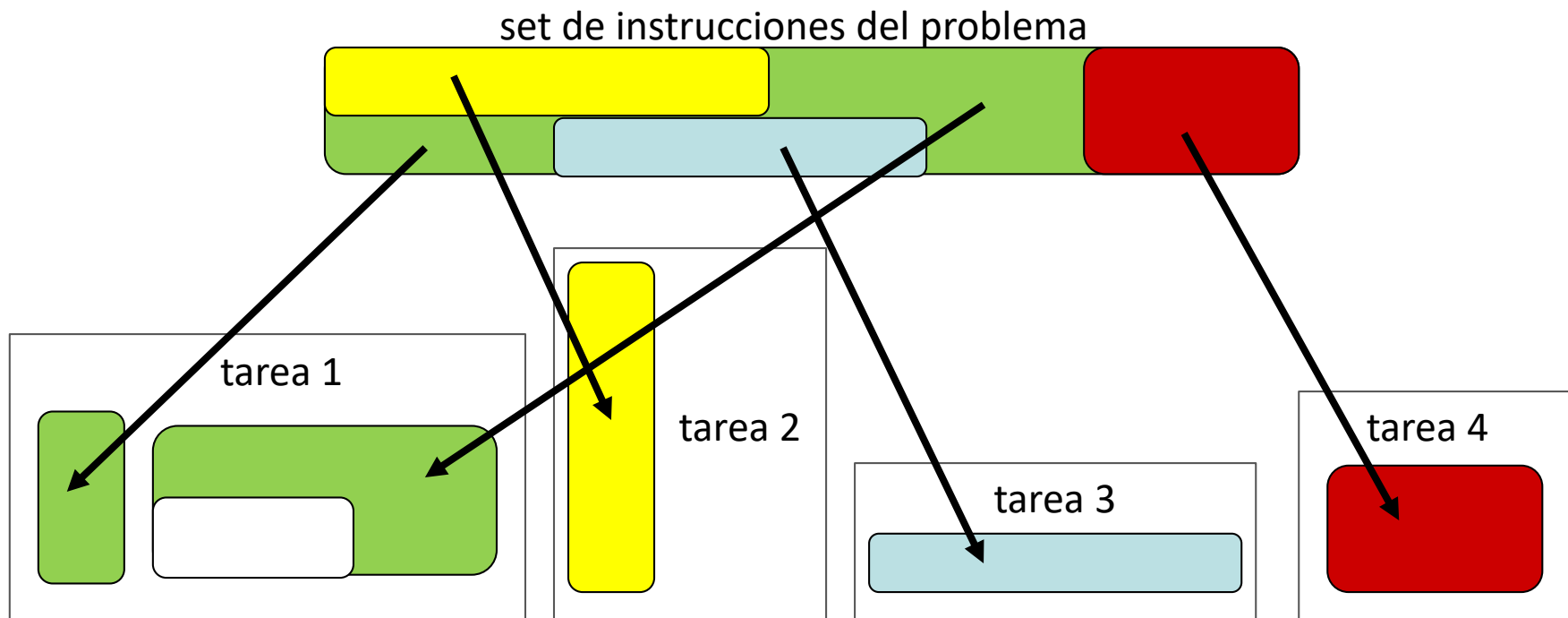
Segmento paralelo 3

Ejecutar una rutina independiente
Iniciar/recibir comunicaciones

Esperar finalización de
segmentos paralelos
Recibir resultados y combinarlos

DESCOMPOSICIÓN FUNCIONAL

- Casos típicos:
 - Distribuir código para asociar requerimientos de procesos a recursos locales.
 - Cada tarea trabaja temporalmente con sus datos locales, pero se requiere comunicación para lograr la cooperación.
 - Procesamiento de datos en bases de datos relacionales o distribuidas.
 - Diferentes tareas realizan diferentes operaciones.



PARALELISMO OPTIMISTA

- Realizar operaciones adicionales previendo que deban ser ejecutadas en el futuro (*look-ahead execution*).
 - Bajo la hipótesis de que hay recursos disponibles para ejecutarlas.

```
if condicion then
    Funcion1()
else
    Funcion2()
end if
```



- Evaluar Función1() y Funcion2() de antemano, independientemente del valor de la condición.
- Típico en aplicaciones de tiempo real.
 - Ejemplo : sistemas que requieren conexión/autenticación.
- Típico mecanismo para proveer tolerancia a fallos.
 - En aplicaciones distribuidas en Internet.



MODELOS HÍBRIDOS

- Incluyen dos o más tipos de programación paralela para la resolución de una misma aplicación.
- Comúnmente utilizados en programas paralelos distribuidos en Internet (donde casi siempre existe la posibilidad de conseguir recursos ociosos adicionales).
 - Se combina una estrategia “tradicional” de descomposición con una estrategia de paralelismo optimista, para mejorar la eficiencia o proveer mecanismos para tolerancia a fallos.
 - Las principales ventajas son **eficiencia** y **robustez**, aunque el manejo de los distintos modelos de paralelismo puede incluir complejidades adicionales.



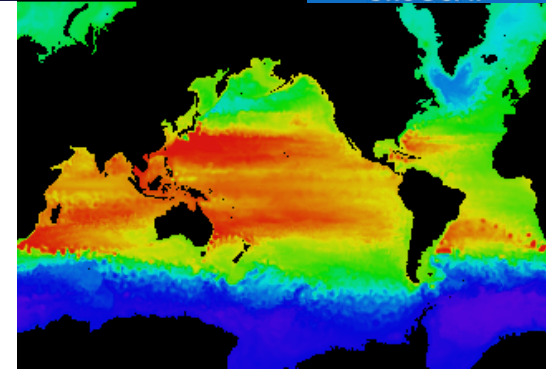
CASO DE ESTUDIO 1

PREDICCIÓN CLIMÁTICA



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY

- Modelos climáticos globales
 - Dividir el mundo en una grilla (por ej., de 10 km de paso)
 - Resolver las ecuaciones de fluidodinámica para cada punto y tiempo
- Requiere un mínimo de 1000 Flops por punto por minuto
- Predicción del tiempo (7 días, cada 24 horas): 560 GFLOPS
- Predicción climática (50 años, cada 30 días): 48 TFLOPS
- Perspectiva:
 - En un computador tradicional con procesador de 3GHz (≈ 10 GFLOPS) la predicción climática demandaría más de 1000 años de tiempo de cómputo.



Es necesario disponer de estrategias más potentes para el análisis

CASO DE ESTUDIO 2

ANÁLISIS DE DATOS



- Hallar información “oculta” en grandes cantidades de datos
- ¿Qué motivos existen para “husmear” en grandes cantidades de datos?
 - ¿Existen dolencias inusuales en los habitantes de una ciudad?
 - ¿Qué clientes son más propensos a intentar fraudes a los servicios públicos?
 - ¿Cuándo conviene poner en oferta la cerveza?
 - ¿Qué tipo de publicidad enviar a un cliente?
- Recolección de datos:
 - Sensores remotos y dispositivos IoT.
 - Microarrays generando datos genéticos.
 - Información empresarial y/o simulaciones generando terabytes de datos
 - Información de uso de software y visitas a sitios web.
 - Espionaje.

CASO DE ESTUDIO 2

ANÁLISIS DE DATOS

- La información se “descubre” mediante un proceso sistemático
- Análisis estadístico de los datos, técnicas de inteligencia computacional para realizar comparaciones y relaciones que permitan detectar tendencias, identificar situaciones o hechos inusuales.
- El tiempo de procesamiento es creciente con respecto al volumen de datos.
- Ciertos problemas pueden ser inabordables con los algoritmos de la computación secuencial tradicional.

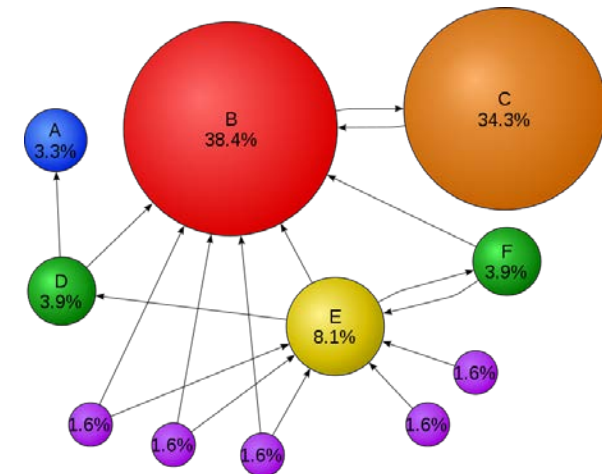
Es necesario disponer de métodos más potentes
para el análisis

CASO DE ESTUDIO 3

ANÁLISIS DE DATOS: PAGERANK DE GOOGLE

- **PageRank**: familia de algoritmos utilizados para asignar numéricamente la relevancia de los documentos (o páginas web) indexados por un motor de búsqueda.
- Se basa en la “naturaleza democrática de la web”
 - Un enlace de una página A a una página B se interpreta como un voto, de la página A, para la página B.
- También se analiza la página que emite el voto
 - Los votos emitidos por las páginas “importantes” [con PageRank elevado], valen más, y ayudan a hacer a otras páginas "importantes".

$$PR(i) = \frac{(1 - d)}{n} + d \times \sum_{j=1}^n \frac{PR(j)}{C(j)}$$



CASO DE ESTUDIO 3

ANÁLISIS DE DATOS: PAGERANK DE GOOGLE

$$PR(i) = \frac{(1-d)}{n} + d \times \sum_{j=1}^n \frac{PR(j)}{C(j)}$$

factor de amortiguación, $d \approx 0.85$,
probabilidad de que un navegante
continúe pulsando links

← valores de PageRank que tienen las
páginas que enlazan a la página i
← número de enlaces salientes de la
página j (sean o no hacia la página i)

- El PageRank no se actualiza instantáneamente, ni siquiera diariamente [tarda muchos días en completarse].
- Datos:
 - 30.000 millones de páginas en 2005 (Yahoo)
 - 90.000 millones en 2007 (estimado Google)
 - Google dejó de reportar luego de indicar que indexaba 8.000 millones
 - Más de 50.000 millones de páginas indexadas (estimado 2014)

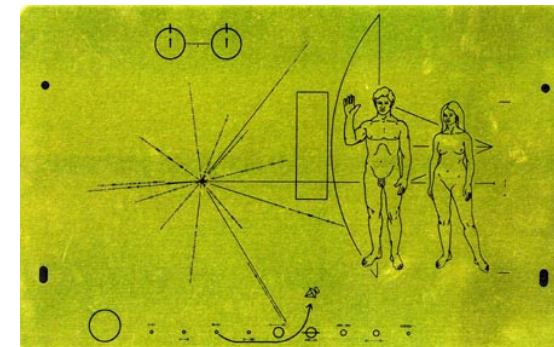
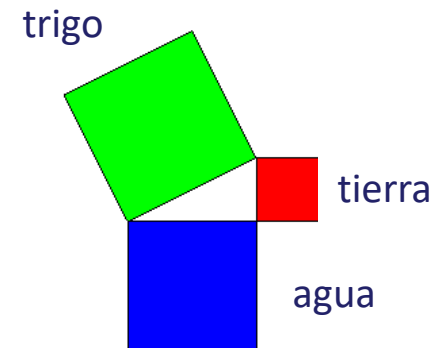
CASO DE ESTUDIO 4

SETI @HOME



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY

- Giordano Bruno (1548-2000): “hay vida en otros mundos”.
Resultado: la hoguera !!
- Carl Gauss (1777-1855): “comunicación con la luna”.
Resultado: sin financiación.
- Joseph Von Litron (1840): “círculo de fuego”.
Resultado: sin financiación.
- Charles Cros (1869): “espejo gigante”.
Resultado: sin financiación.
- Voyager (1977): placa de oro



CASO DE ESTUDIO 4

SETI @HOME



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY

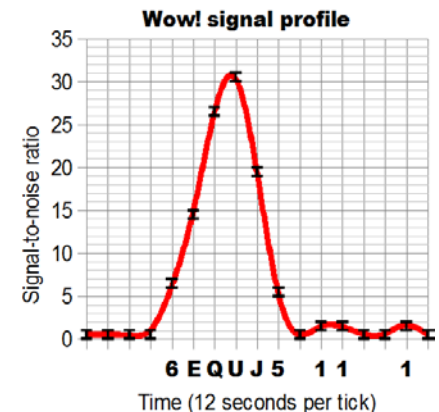
- Nikola Tesla (1899) anunció “señales coherentes desde Marte”
- Guglielmo Marconi (1920) detectó “señales extrañas desde el espacio”
- Frank Drake (1960): proyecto Ozma, buscó en canal de 1420-1420.4 MHz
- SETI (Search for ExtraTerrestrial Intelligence)
 - Universidad de California (desde 1971)
 - Utiliza métodos científicos para la búsqueda de emisiones electromagnéticas por parte de civilizaciones en planetas lejanos



Wow!

6
5
4
3
2

1 2 3 4
1 2 3 4
1 2 3 4
1 2 3 4



CASO DE ESTUDIO 4

SETI @HOME



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY



- Avances en SETI
 - Corrección del efecto Doppler coherente
 - Ancho de canal más fino, incrementa la sensibilidad
 - Resolución variable de ancho de banda y tiempo
 - Búsqueda de múltiples tipos de señales
 - Análisis de distribución Gaussiana
 - Búsqueda de pulsos repetidos
- Problema: requiere TFLOPs de procesamiento
- Solución: computación paralela/distribuida
- SETI@HOME: usa tiempo de cómputo donado voluntariamente por usuarios en todo el mundo para ayudar a analizar los datos recabados por los radiotelescopios

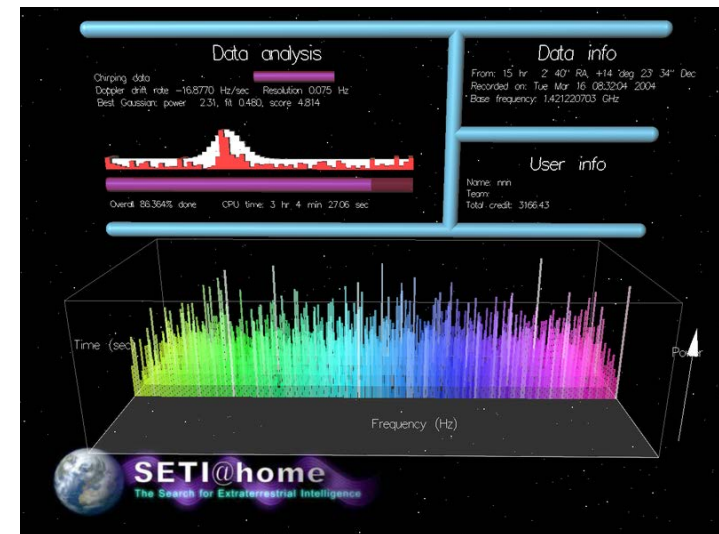
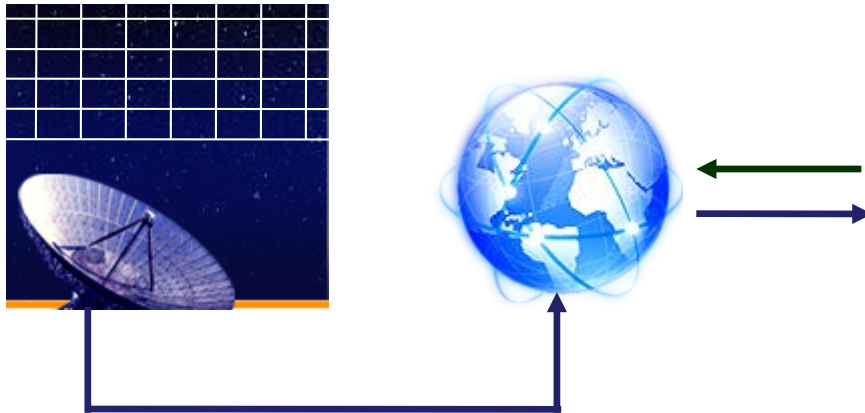
CASO DE ESTUDIO 4

SETI @HOME



UNIVERSIDAD
DE LA REPÚBLICA
URUGUAY

- División del dominio de cómputo
- Distribución de datos
- Análisis distribuido
- Reporte de resultados

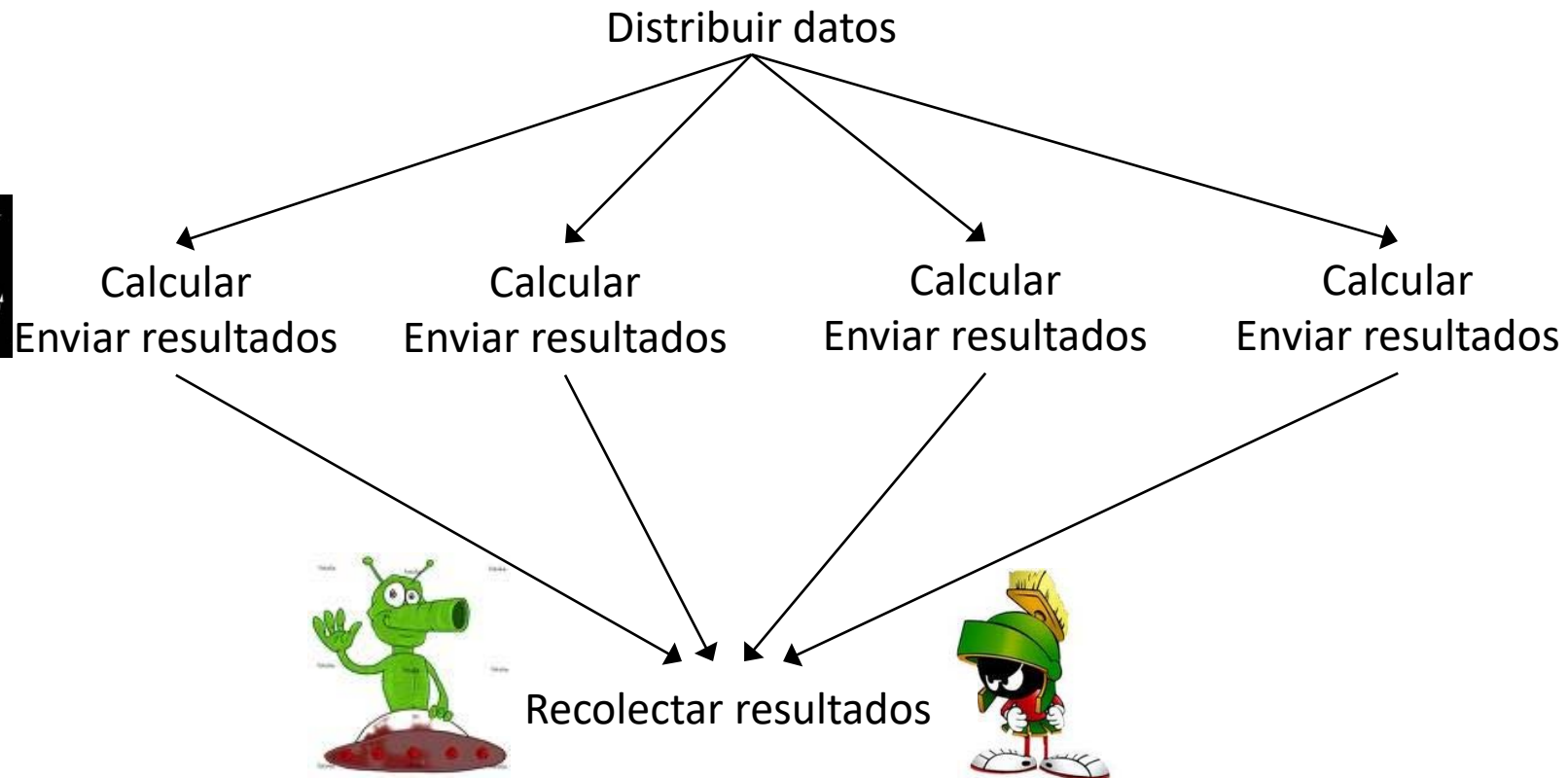
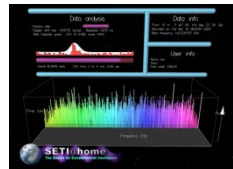


DESCOMPOSICIÓN DE DOMINIO

División del dominio de cómputo
Distribución de datos
Análisis distribuido
Reporte de resultados



SETI@HOME



CASO DE ESTUDIO 4

SETI @HOME



- Estadísticas
 - Más de 5 millones de usuarios (mayor número para un proyecto de computación distribuida)
 - Más de 3 millones de computadores en 253 países
 - Más de medio millón de personas participan diariamente
 - En 2001, SETI@home sobrepasó el número de 10^{21} operaciones de punto flotante (el cómputo más largo de la historia según Guinness World Records).
 - Capacidad de cómputo mayor a 1 PFLOPS
 - Más de 1000 años de tiempo de cómputo por día
 - Más de tres millones de años de tiempo de cómputo agregado
 - Se procesan señales 10 veces más débiles que las de 1980-1990
- Ha sido el punto de partida para muchos proyectos similares
 - Folding@home, Einstein@home, MilkyWay@home, Rosetta@home, etc.

CONSIDERACIONES IMPORTANTES

- **HARDWARE y UTILITARIOS**
 - Tecnología, poder y cantidad de los elementos de procesamiento.
 - Conectividad entre elementos.
 - Middleware para gestión de recursos computacionales.
- **TÉCNICAS de PROGRAMACIÓN**
 - Abstracciones y primitivas para cooperación.
 - Mecanismos para particionar el problema e implementar comunicaciones.
 - Bibliotecas de desarrollo.

La clave es la integración de estos aspectos
para obtener un mejor desempeño computacional
en la resolución de aplicaciones