Sistemas Paralelos y Distribuidos

Máster en Ciencia y Tecnología Informática Máster Universitario en Matemática Aplicada y Computacional

Curso 2024-2025

Sistemas de altas prestaciones en entornos distribuidos

Alejandro Calderón Mateos y Félix García Carballeira Grupo de Arquitectura de Computadores alejandro.calderon@uc3m.es

3-Tier Architecture Internet / Intranet

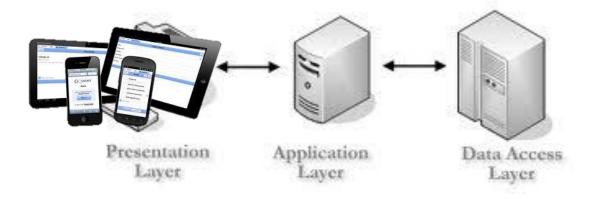
Presentation Layer

Application Layer

Data Access Layer

3-Tier Architecture Internet / Intranet Presentation Application Layer Layer Application Layer Application Layer

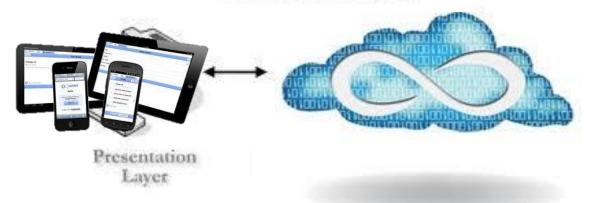
3-Tier Architecture Internet / Intranet





3-Tier Architecture

Internet / Intranet



3-Tier Architecture

Internet / Intranet





Computación de altas prestaciones

Sistemas Distribuidos

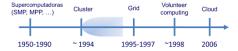


Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software



Evolución de la computación de altas prestaciones

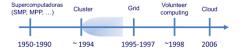
- Plataformas
- Tendencias

Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software



Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

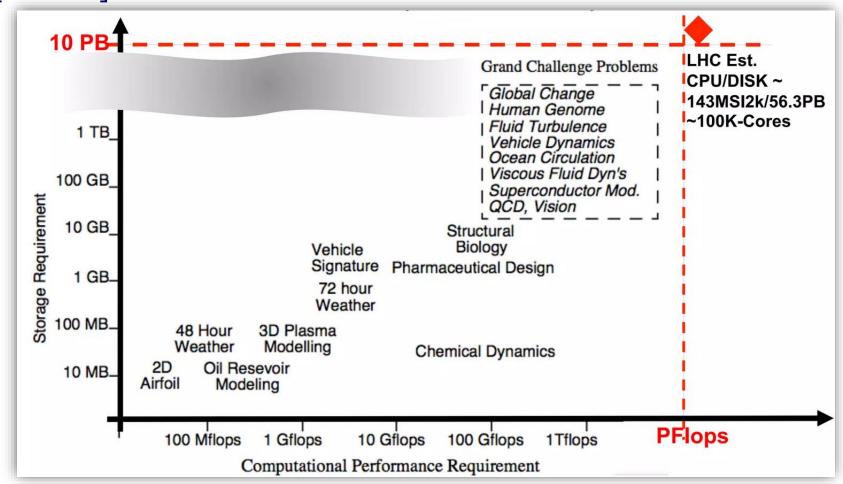
Computación de altas prestaciones



- La computación de altas prestaciones o HPC (High Performance Computing) se centra principalmente en la velocidad.
- El objetivo es conseguir la máxima cantidad de cómputo posible en la mínima cantidad de tiempo.

¿Dónde se necesita?

[Culler99]



Ejemplo 1: Big Hero 6 (2014)...

(http://www.engadget.com/2014/10/18/disney-big-hero-6/)

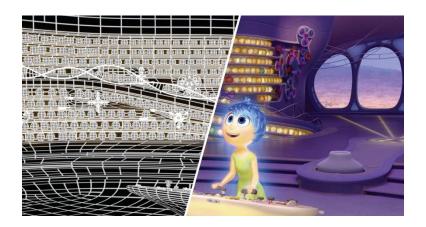
- To manage that cluster and the 400,000-plus computations it processes per day (about 1.1 million computational hours/day), his team created software called Coda, which treats the four render farms like a single supercomputer.
- The film takes 199 million core-hours (181 days) of rendering.
 To put the enormity of this computational effort into perspective, Hendrickson says that Hyperion "could render Tangled (2010) from scratch every 10 days."



Ejemplo 2: Monster's University (2022)...

(https://sciencebehindpixar.org/pipeline/rendering)

- I'm a little confused on the whole rendering process. They said it takes at least around 24 hours to render 1 frame, and that there are 24 frames in a second. If you take a 100 minute movie, then it would take around 400 years to render that many frames.....
 - Jay.
- Pixar has a huge "render farm," which is basically a supercomputer composed of 2000 machines, and 24,000 cores. This makes it one of the 25 largest supercomputers in the world. That said, with all that computing power, it still took two years to render Monster's University.
 - Peter Collingridge



- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...

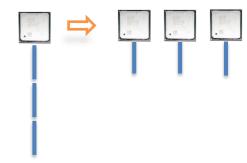


- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...



- Mejores procesadores (mejoras en la tecnología)
 - CPU a 10 GHz, 510 TB de RAM, ...

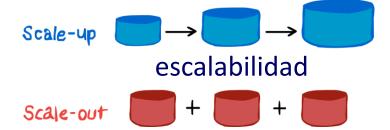
- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...



- Mejores procesadores (mejoras en la tecnología)
 - CPU a 10 GHz, 510 TB de RAM, ...
- Paralelismo (mejoras en el uso de la tecnología actual)
 - Speedup, Ley de Amdahl, ...

¿Eso del paralelismo qué implica?

- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...



- Mejores procesadores (mejoras en la tecnología)
 - CPU a 10 GHz, 510 TB de RAM, ...
 - Paralelismo (mejoras en el uso de la tecnología actual)
 - Speedup, Ley de Amdahl, ...

Tipos de paralelismo

Tareas independientes:

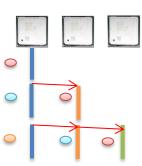


Tipos de paralelismo

Tareas independientes:



- Tareas cooperativas:
 - Pipeline
 - Coordinación (mutex y conditions)

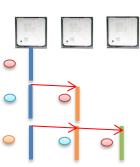


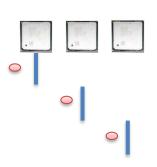
Tipos de paralelismo

Tareas independientes:



- Tareas cooperativas:
 - Pipeline
 - Coordinación (mutex y conditions)
- Tareas competitivas:
 - Código secuencial :-S





Speedup

• La mejora (o *speedup*) en la ejecución paralela con n elementos de cómputo será:

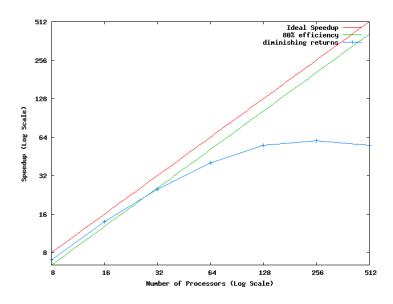
speedup = tiempo_de_ejecución (1) / tiempo_de_ejecución (n)

Speedup

 La mejora (o speedup) en la ejecución paralela con n elementos de cómputo será:

```
speedup = tiempo_de_ejecución (1) / tiempo_de_ejecución (n)
```

No siempre se obtiene un speedup ideal:



Ley de Amdahl

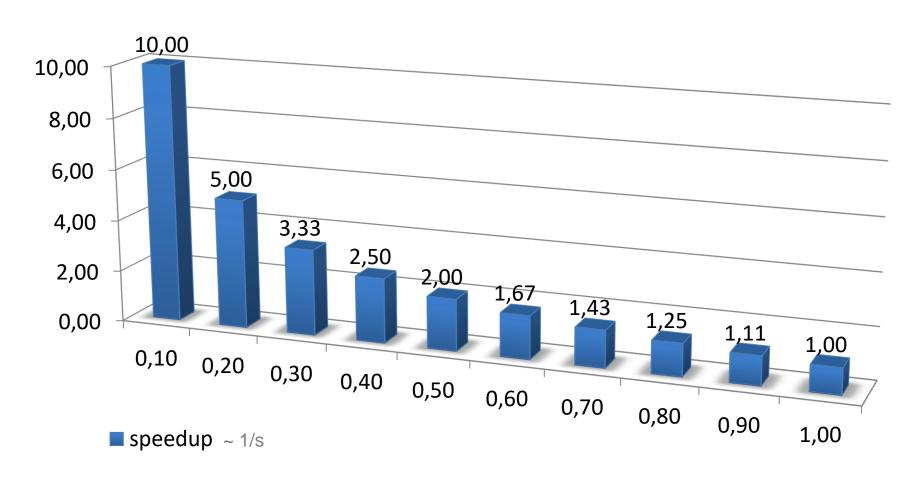
Ley de Amdahl:

"el *speedup* <u>teórico</u> está limitado por la fracción secuencial <u>s</u> del programa"

speedup
$$\leftarrow$$
 $\frac{1}{s + \frac{(1-s)}{n}}$

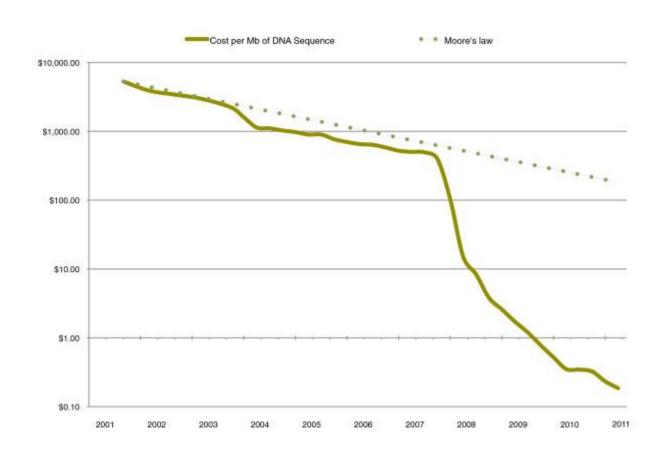
SIn T ENTONCES speedup ~ 1 / s

Ley de Amdahl



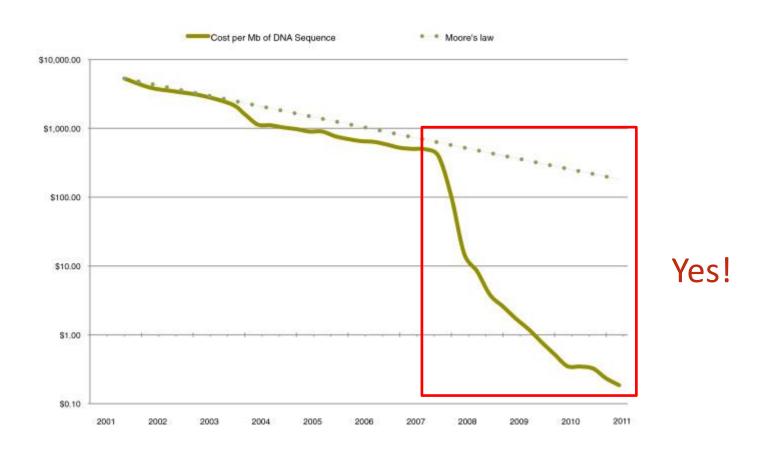
¿Eso del paralelismo ayuda?

caso de estudio: genoma humano



¿Eso del paralelismo ayuda?

caso de estudio: genoma humano

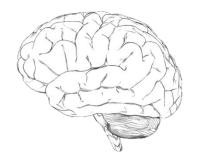


Computación de altas prestaciones

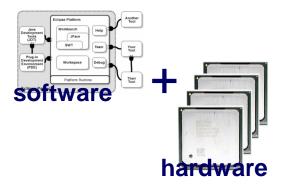


- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...

- Mejores procesadores
 - 10 GHz, 510 TB, ...
- Paralelismo
 - Ley de Amdahl, ...





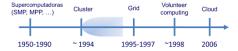


Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software



Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

Plataforma hardware y software

Aplicaciones paralelas Aplicaciones secuenciales Entorno paralelo MPI/PVM Middleware (Single System Image) S.O. + servicios Almacenamien

Computador de altas prestaciones

Plataforma hardware











- Procesamiento (vectorial vs multiprocesador)
- Memoria (compartida vs distribuida)

Plataforma hardware









- Procesamiento (vectorial vs multiprocesador)
- Memoria (compartida vs distribuida)

Taxonomía de Flynn

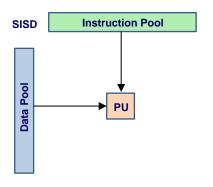


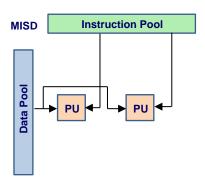
http://www.buyya.com/microkernel/chap1.pdf

Single Instruction

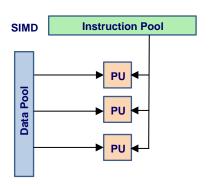
Multiple Instruction

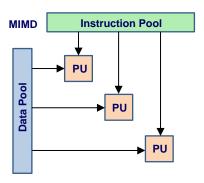
Single Data





Multiple Data





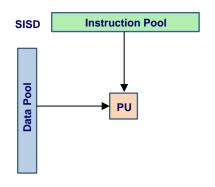
Taxonomía de Flynn

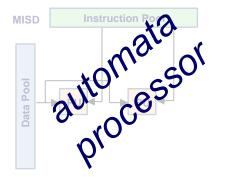


Single Instruction

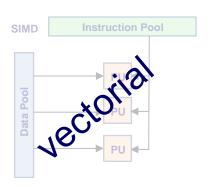
Multiple Instruction

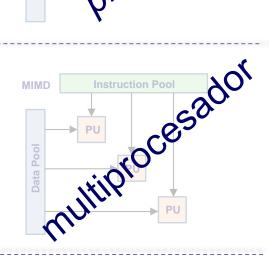
Single Data





Multiple Data





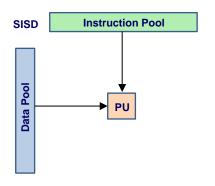
Taxonomía de Flynn

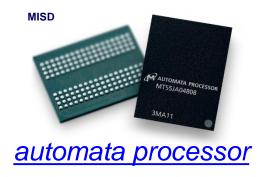




Multiple Instruction

Single Data

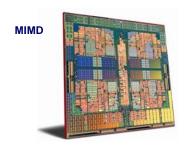




Multiple Data



vectorial



multiprocesador

Plataforma hardware







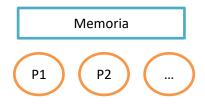


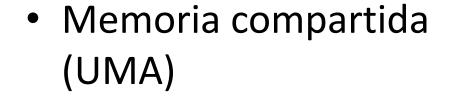


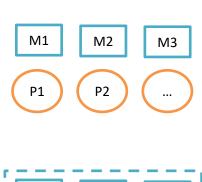
- Procesamiento (vectorial vs multiprocesador)
- Memoria (compartida vs distribuida)

Acceso a memoria

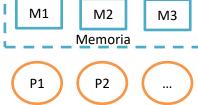








 Memoria distribuida (MD)



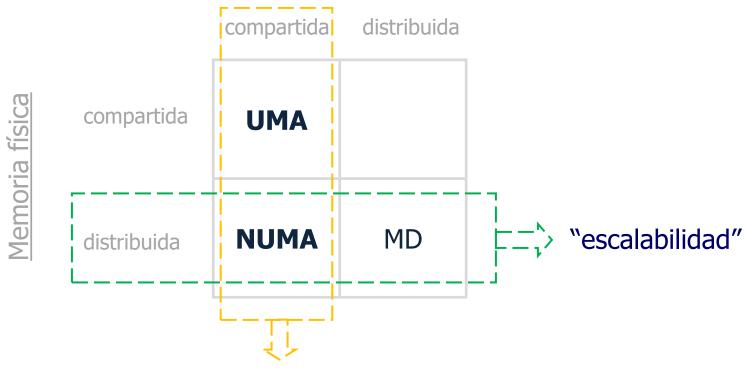
 Memoria lógicamente compartida (NUMA)

Acceso a memoria



Visión lógica de la memoria

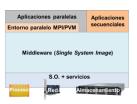
(comunicación/sincronización)



"Programación cómoda"

Plataforma software

SW



- Vectoriales
 - Uso de instrucciones especiales
- Multiprocesador
 - UMA, NUMA
 - OpenMP, ...
 - M. Distribuida
 - MPI, ...

Plataforma software

SW



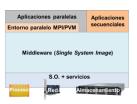
- Vectoriales
 - Uso de instrucciones especiales
- Multiprocesador
 - UMA, NUMA
 - OpenMP, ...
 - M. Distribuida
 - MPI, ...

Cómo es OpenMP

```
#include < omp.h >
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main (int argc, char *argv[])
  #pragma omp parallel private(nthreads, tid)
    int tid = omp_get_thread_num();
     printf("Hello World from thread = %d\n", tid);
    #pragma omp master
       int nthreads = omp_get_num_threads();
       printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
```

Plataforma software

SW



- Vectoriales
 - Uso de instrucciones especiales
- Multiprocesador
 - UMA, NUMA
 - OpenMP, ...
 - M. Distribuida
 - MPI, ...

Qué es MPI

 MPI es una interfaz de paso de mensaje que representa un esfuerzo prometedor de mejorar la disponibilidad de un software altamente eficiente y portable para satisfacer las necesidades actuales en la computación de alto rendimiento a través de la definición de un estándar de paso de mensajes universal.

William D. Gropp et al.

Principales pilares de MPI

Portabilidad:

- Definido independiente de plataforma paralela.
- Útil en arquitecturas paralelas heterogéneas.

Eficiencia:

- Definido para aplicaciones multihilo (multithread)
- Sobre una comunicación fiable y eficiente.
- Busca el máximo de cada plataforma.

Funcionalidad:

 Fácil de usar por cualquier programador que ya haya usado cualquier biblioteca de paso de mensajes.

Implementaciones de MPI



Open MPI 5.0.5 (23/7/2024)

- http://www.open-mpi.org/
- FT-MPI + LA-MPI + LAM/MPI + PACX-MPI



MPICH 4.2.2 (3/7/2024)

- http://www.mpich.org/
- Argonne National Laboratory & University of Chicago

Cómo es MPI

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
main(int argc, char **argv)
    int node, size;
    int tam = 255;
    char name[255];
    MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &size);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &node);
    MPI_Get_processor_name(name, &tam);
    printf("Hola Mundo2 del proceso %d de %d procesos (%s)\n", node, size, name);
    MPI_Finalize();
```

Cómo es MPI: uso interactivo

```
uc3m15672@login2:~/tmp> mpicc -g -o hello hello.c
uc3m15672@login2:~/tmp> cat > machines
login1
login2
login3
login4
^D
uc3m15672@login2:~/tmp> mpirun -np 4 -machinefile machines ~/tmp/hello
Hola Mundo2 del proceso 0 de 4 procesos (login1)
Hola Mundo2 del proceso 3 de 4 procesos (login4)
Hola Mundo2 del proceso 1 de 4 procesos (login2)
```

Hola Mundo2 del proceso 2 de 4 procesos (login3)

Cómo es MPI: uso de SLURM (1)

```
uc3m15672@login2:~/tmp> cat hello.cmd
#!/bin/bash
#SBATCH --job-name=mpi
#SBATCH --output=mpi %j.out
#SBATCH --error=mpi %j.err
#SBATCH --nodes=4
#SBATCH --exclusive
#SBATCH --time=00:05:00
#SBATCH -- gos=debug
export HOME PATH=/home/uc3m15/uc3m15672
scontrol show hostnames "${SLURM JOB NODELIST}"
                                                     > ${HOME PATH}/tmp/machine file
mpirun -np 2 -machinefile ${HOME PATH}/tmp/machine file ${HOME PATH}/tmp/hello
```

Cómo es MPI: uso de SLURM (2)

uc3m15672@login2:~/tmp> sbatch hello.cmd

Submitted batch job 25372807

uc3m15672@login2:~/tmp> squeue

JOBID PARTITION NAME USER ST TIME NODES NODELIST(REASON) 25372807 sequentia hello.cm uc3m1567 PD 0:00 1 (None)

uc3m15672@login2:~/tmp> squeue

JOBID PARTITION NAME USER ST TIME NODES NODELIST(REASON) 25372807 sequentia hello.cm uc3m1567 R 0:05 1 s07r2b72

uc3m15672@login2:~/tmp> squeue

JOBID PARTITION NAME USER ST TIME NODES NODELIST(REASON)

Cómo es MPI: uso de SLURM (3)

uc3m15672@login2:~/tmp> cat slurm-25372807.out

Hola Mundo2 del proceso 1 de 2 procesos (s07r1b08)

Hola Mundo2 del proceso 0 de 2 procesos (s07r1b05)

Cómo es MPI: uso de SLURM (4)

uc3m15672@login2:~/tmp> bsc_queues

queue	job	max	wall clock
name	nodes	cores	time
debug	16	768	00:10:00
interactive	1	4	02:00:00
bsc	50	2400	48:00:00
RES Class A	200	9600	72:00:00
PRACE	400	19200	72:00:00

MPI 2.2 - 4.1

(http://mpi-forum.org/docs/)

- Estructuras de datos
 - Tipos de datos (básicos, vectores, compuestos, ...)
 - Grupo de procesos (grupos, comunicadores, ...)
- Paso de mensajes
 - Llamadas punto a punto (bloqueantes, ...)
 - Llamadas colectivas (bcast, scatter, gather, ...)
- Entrada y salida
 - Gestión de ficheros (apertura, cierre, ...)
 - Gestión de contenidos (vistas, punteros, ...)
- Procesos
 - Gestión de procesos (creación, ...)
 - Profiling



```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main ( int argc, char **argv )
{
        int node, size;
        int tam = 255;
        char name[255];
        int num = 10;
       MPI_Init(&argc,&argv);
        MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size );
        MPI_Comm_rank(MPI COMM WORLD, &node);
        if (node == 0)
             MPI Send(&num, 1, MPI INT, 1, 0, MPI COMM WORLD);
        else
             MPI_Recv(&num, 1, MPI INT, 0, 0, MPI COMM WORLD);
       MPI_Finalize();
        return 0;
```



```
MPI CHAR
#include <stdio.h>
                     Dato a enviar
                                                                MPY_BYTE
#include "mpi.h"
                                                                MPI INT
                                             Tipo de datos
int main ( int argc, char **argv )
                                                                MPI FLOAT
{
                             Número de
       int node, size;
                             elementos
                                                                Tipos de datos derivados
       int tam = 255;
       char name[255];
       int num = 10;
       MPI_Init(&argc,&argv);
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, & size );
       MPI_Comm_rank(MPI COMM NORLD, &node);
       if (node == 0)
             MPI Send(&num, 1, MPI INT, 1, 0, MPI COMM WORLD);
        else
             MPI_Recv(&num, 1, MPI INT, 0, 0, MPI COMM WORLD);
       MPI_Finalize();
       return 0;
```



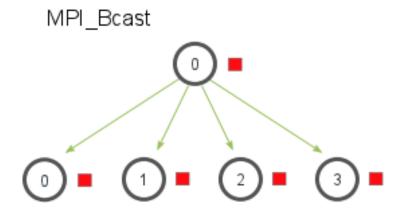
```
MPI CHAR
#include <stdio.h>
                     Dato a enviar
                                                                MPY_BYTE
#include "mpi.h"
                                                                MPI INT
                                             Tipo de datos
int main ( int argc, char **argv )
                                                                MPI FLOAT
{
                             Número de
       int node, size;
                             elementos
                                                                Tipos de datos derivados
       int tam = 255;
                                               Proceso
       char name[255];
                                               destinatario
       int num = 10;
                                                     Etiqueta asociada al mensaje
       MPI Init(&argc,&argv);
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size );
                                                             Comunicador
       MPI_Comm_rank(MPI COMM NORLD, &node);
       if (node == 0)
             MPI Send(&num, 1, MPI INT,
                                         1, 0, MPI COMM WORLD);
        else
             MPI_Recv(&num, 1, MPI INT, 0, 0, MPI COMM WORLD);
       MPI_Finalize();
       return 0;
```

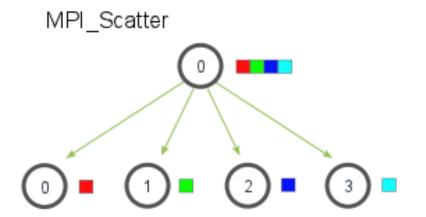


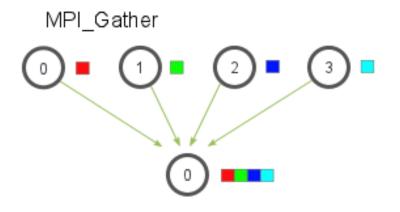
```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main ( int argc, char **argv )
{
        int node, size;
                                             Proceso origen
        int tam = 255;
                                             del mensaje
        char name[255];
        int num = 10;
                                                      Etiqueta asociada al mensaje
       MPI_Init(&argc,&argv);
        MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size )
                                                              Comunicador
        MPI_Comm_rank(MPI COMM WORLD, &node);
        if (node == 0)
                                          1, 0, MPI_COMM_WORLD);
             MPI_Send(&num, 1, MPI_INT,
        else
             MPI_Recv(&num, 1, MPI INT, 0, 0, MPI COMM WORLD);
       MPI_Finalize();
        return 0;
```

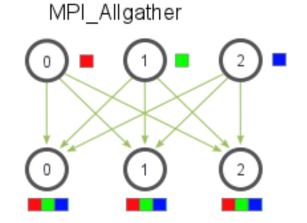
Operaciones colectivas







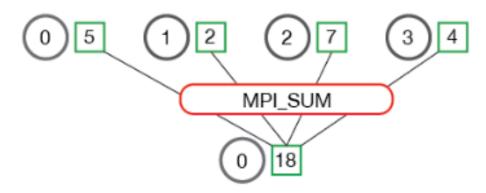




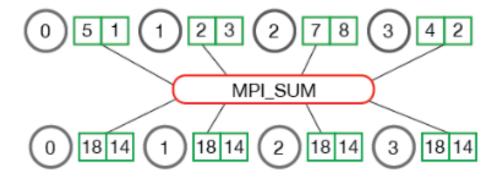
Operaciones colectivas de reducción



MPI_Reduce



MPI_Allreduce



Operaciones colectivas en MPI



```
Proceso emisor
#include <stdio.h>
                                                          5
#include "mpi.h"
main (int argc, char **argv)
        int node, size;
        int tam = 255;
        char name[255];
        int num = 5;
        MPI Init(&argc, &argv);
        MPI Comm size (MPI COMM WORLD, & ize );
        MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, ≰node );
        MPI_Bcast(&num, 1, MPI_INT, 0,)
                                        MPI COMM WORLD);
        MPI Barrier(MPI COMM WORD);
        printf("El proceso %d recibe %d\n", node, num);
        MPI Finalize();
```

Operaciones colectivas en MPI

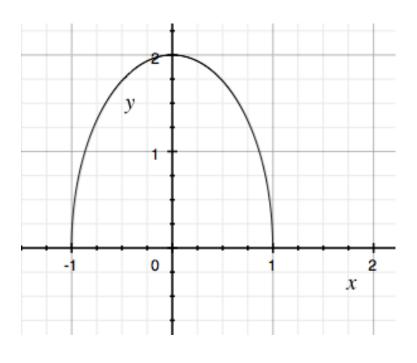


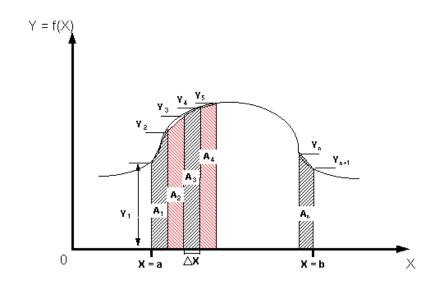
```
Proceso emisor
#include <stdio.h>
                                                              5
#include "mpi.h"
main (int argc, char **argv)
         int node, size;
         int tam = 255;
         char name[255];
         int num = 5;
        MPI Init(&argc, &argv);
        MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &size );
                                                     El resto de procesos reciben en num
         MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &node );
                                                     el mensaje enviado por el proceso 0
        MPI Bcast(&num, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
        MPI Barrier(MPI COMM WORD);
         printf("El proceso %d recibe %d\n", node, num);
        MPI Finalize();
```

Ejemplo: Cálculo de π



$$\int_0^1 \sqrt{4(1-x^2)} dx = \frac{\pi}{2}$$





Cálculo secuencial

pi);

return 0;



X = b

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
int main(int argc, char *argv[])
    int n, i;
    double pi, h, sum, x;
      = 1000000 ; // number of intervals
        = 1.0 / (double) n;
                                            Y = f(X)
    sum = 0.0;
    for (i = 0; i <= n; i++) {
         x = h * ((double)i - 0.5);
         sum += 4.0 / (1.0 + x*x);
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f\n",
```

X = a

Cálculo paralelo



62

```
#include "mpi.h"
                                                                        https://www.pinterest.es/pin/497577458813063755
#include <math.h>
int main(int argc, char *argv[])
    int n, myid, numprocs, i;
    double mypi, pi, h, sum, x;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &numprocs);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &myid);
    n = 1000000 ; // number of intervals
      = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    for (i = myid + 1; i <= n; i += numprocs) {
         x = h * ((double)i - 0.5);
         sum += 4.0 / (1.0 + x*x);
    mypi = h * sum;
    MPI Reduce(&mypi, &pi, 1, MPI DOUBLE, MPI SUM, 0, MPI COMM WORLD);
    if (myid == 0)
        printf("pi is approximately %.16f\n", pi);
    MPI Finalize();
    return 0;
```

Plataforma hardware y software

Aplicaciones paralelas
Entorno paralelo MPI/PVM

Software de desarrollo (compiladores y bibliotecas)

Software de gestión de recursos

Software de gestión de sistema (instalación, administración, monitorización)

S.O. + servicios

Proceso (cpu,gpu,...)

(ultrarápida) (S.F. paralelo y compartido)

HW

SW



Supercomputador

Plataforma hardware y software

Código C/C++, Fortran Código C, C++, Fortran MPICH2/OpenMPI Compiladores de GNU, Intel, PGI BLAS, LAPACK, ACML, etc. PBS/Torque (batch) + MAUI (planificador) SSH, C3Tools, IPMI, SNMP, Ganglia, Nagios, etc. Linux (NTP, DNS, DHCP, TFTP, LDAP/NIS, etc.) Gigabit, NFS, LUSTRE, Nativo, Infiniband, GPFS, GFS, SAN virtualizado **Myrinet**

HW

SW



Supercomputador

Diseño de Sistemas Distribuidos Alejandro Calderón Mateos

Top 500 Junio 2024

(http://www.top500.org)

Rank	System	Cores	R _{max} (PFLOP/s)	R _{peak} (PFLOP/s)	Power (kW)
1	Frontier - HPE Cray EX235a, AMD Optimized 3rd Generation EPYC 64C 2GHz, AMD Instinct MI250X, Slingshot-11, HPE, DOE/SC/Oak Ridge National Laboratory United States	8,699,904	1,206.00	1,714.81	22,786
2	Aurora - HPE Cray EX - Intel Exascale Compute Blade, Xeon CPU Max 9470 52C 2.4GHz, Intel Data Center GPU Max, Slingshot-11, Intel, DOE/SC/Argonne National Laboratory United States	9,264,128	1,012.00	1,980.01	38,698
3	Eagle - Microsoft NDv5, Xeon Platinum 8480C 48C 2GHz, NVIDIA H100, NVIDIA Infiniband NDR, Microsoft Azure United States	2,073,600	561.20	846.84	
4	Supercomputer Fugaku - Supercomputer Fugaku, A64FX 48C 2.2GHz, Tofu interconnect D, Fujitsu RIKEN Center for Computational Science Japan	7,630,848	442.01	537.21	29,899
5	LUMI - HPE Cray EX235a, AMD Optimized 3rd Generation EPYC 64C 2GHz, AMD Instinct MI250X, Slingshot-11, HPE, EuroHPC/CSC Finland	2,752,704	379.70	531.51	7,107
6	Alps - HPE Cray EX254n, NVIDIA Grace 72C 3.1GHz, NVIDIA GH200 Superchip, Slingshot-11, HPE Swiss National Supercomputing Centre (CSCS) Switzerland	1,305,600	270.00	353.75	5,194
7	Leonardo - BullSequana XH2000, Xeon Platinum 8358 32C 2.6GHz, NVIDIA A100 SXM4 64 GB, Quad-rail NVIDIA HDR100 Infiniband, EVIDEN, EuroHPC/CINECA Italy	1,824,768	241.20	306.31	7,494
8	MareNostrum 5 ACC - BullSequana XH3000, Xeon Platinum 8460Y+ 32C 2.3GHz, NVIDIA H100 64GB, Infiniband NDR, EVIDEN, EuroHPC/BSC Spain	663,040	175.30	249.44	4,159
9	Summit - IBM Power System AC922, IBM POWER9 22C 3.07GHz, NVIDIA Volta GV100, Dual-rail Mellanox EDR Infiniband, IBM, DOE/SC/Oak Ridge National Laboratory United States	2,414,592	148.60	200.79	10,096
10	Eos NVIDIA DGX SuperPOD - NVIDIA DGX H100, Xeon Platinum 8480C 56C 3.8GHz, NVIDIA H100, Infiniband NDR400, Nvidia, NVIDIA Corporation United States https://top500.org/lists/top500/2024/06/	485,888	121.40	188.65	

Top 500

(country=es)

• Junio 2015

77	Barcelona Supercomputing Center Spain	MareNostrum - iDataPlex DX360M4, Xeon E5-2670 8C 2.600GHz, Infiniband FDR, IBM	48,896	925.1	1,017.0	1,015.6
259	Instituto Tecnológico y de Energías Renovables S.A. Spain	TEIDE-HPC - Fujitsu PRIMERGY CX250 S1, Xeon E5-2670 8C 2.600GHz, Infiniband QDR, Fujitsu	16,384	274.0	340.8	312

• Junio 2020 2021 2022 2023

37						
63 82 98	Barcelona Supercomputing Center Spain	MareNostrum - Lenovo SD530, Xeon Platinum 8160 24C 2.1GHz, Intel Omni-Path , Lenovo	153,216	6,470.8	10,296.1	1,632

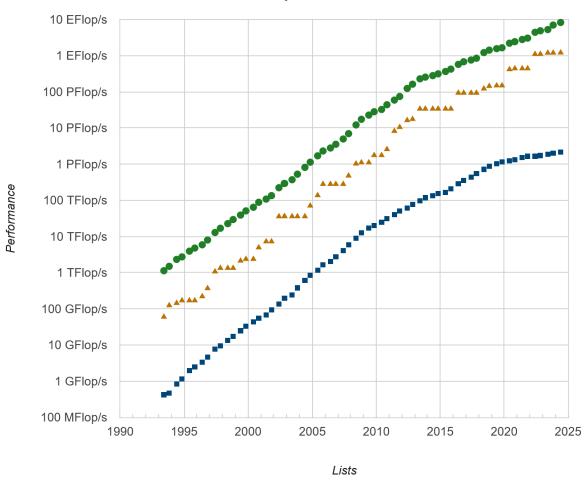
• Junio 2024

8	MareNostrum 5 ACC - BullSequana XH3000, Xeon Platinum 8460Y+ 32C 2.3GHz, NVIDIA H100 64GB, Infiniband NDR, EVIDEN, EuroHPC/BSC Spain	663,040	175.30	249.44	4,159
22	MareNostrum 5 GPP - ThinkSystem SD650 v3, Xeon Platinum 03H-LC 56C 1.7GHz, Infiniband NDR200, Lenovo, EuroHPC/BSC Spain	725,760	40.10	46.37	5,753
144	MareNostrum - Lenovo SD530, Xeon Platinum 8160 24C 2.1GHz, Intel Omni-Path, Lenovo Barcelona Supercomputing Center Spain	153,216	6.47	10.30	1,632

Top 500 Junio 2024

(http://top500.org/statistics/perfdevel/)

Performance Development



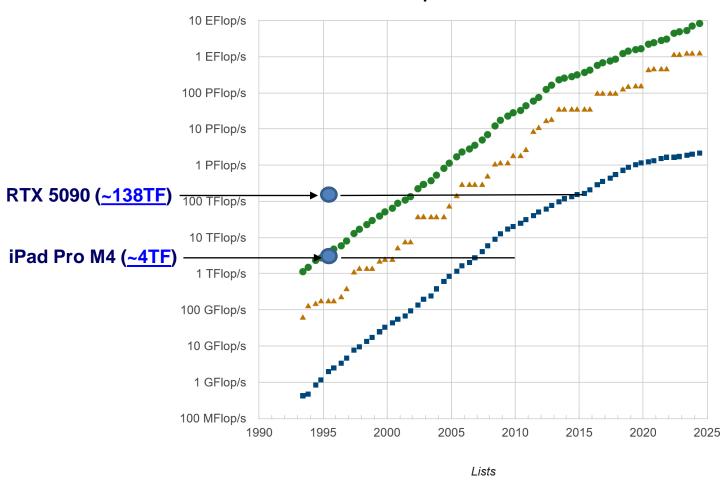
#500

Top 500 Junio 2024

(http://top500.org/statistics/perfdevel/)

#500

Performance Development



Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software



Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

Evolución en las plataformas de computación de altas prestaciones

- Problemas con gran cantidad de cómputo
- Más usado en ciencia y ejército
- Uso de paralelismo masivo



Supercomputadoras (SMP, MPP, Sistólico, Array, ...)

1950-1990

Evolución en las plataformas de computación de altas prestaciones

- Problemas con gran cantidad de datos tratados
- Más usado en administración
- Uso de paralelismo y alta frecuencia

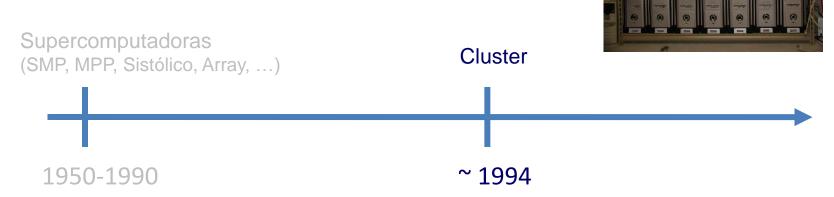


Supercomputadoras & Mainframes (SMP, MPP, Sistólico, Array, ...)

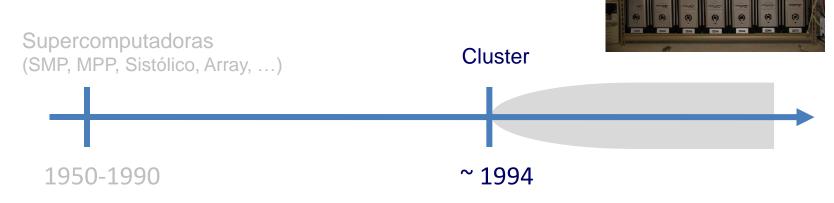
1950-1990

Evolución en las plataformas de computación de altas prestaciones

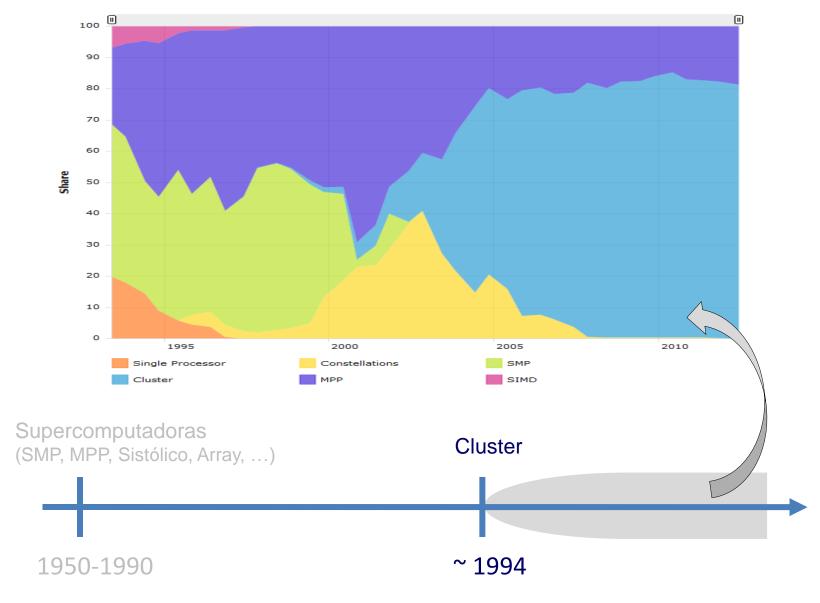
- Construido por Donald Becker y Thomas Sterling en 1994 (NASA)
- Formado por 16 computadores personales con procesador intel DX4 a 200 MHz interconectados por un switch Ethernet.
- Rendimiento teórico era de 3,2 Gflops
- Posibilidad de supercomputadoras "baratas"

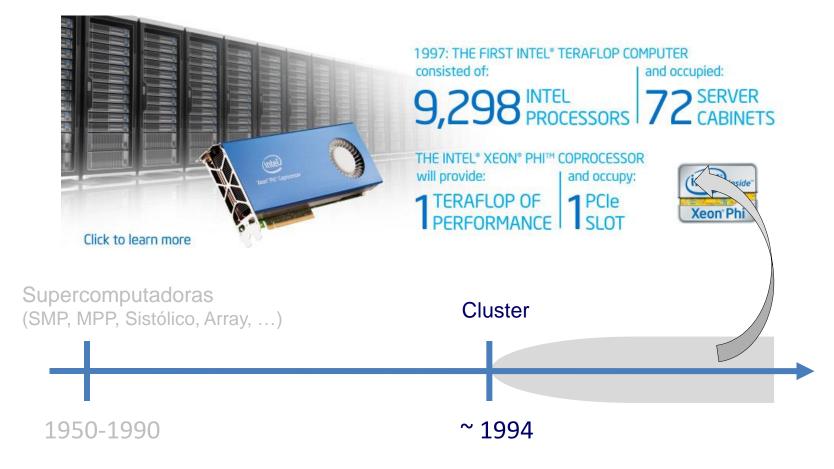


- Construido por Donald Becker y Thomas Sterling en 1994 (NASA)
- Formado por 16 computadores personales con procesador intel DX4 a 200 MHz interconectados por un switch Ethernet.
- Rendimiento teórico era de 3,2 Gflops
- Posibilidad de supercomputadoras "baratas"



Architecture - Systems Share



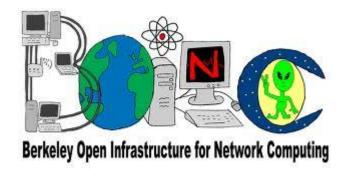


http://es.wikipedia.org/wiki/Intel MIC

- Antecesor: metacomputing por Larry Smarr (NCSA) al inicio de los 80
 - Centros de supercomputación interconectados: más recursos disponibles
 - I-WAY demostrado en 1995
- Grid aparece en un seminario dado en 1997 en ANL por lan Foster y Carl Kesselman



- Término acuñado por Luis F. G. Sarmenta (Bayanihan)
- En 1999 se lanza los proyectos SETI@home y Folding@home
- A día 4/10/2024 todos los proyectos BOINC suponen ~26898 TeraFLOPS



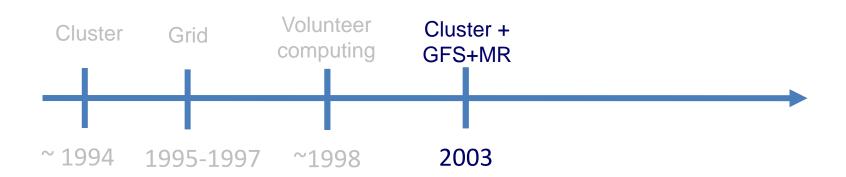


Google presenta:

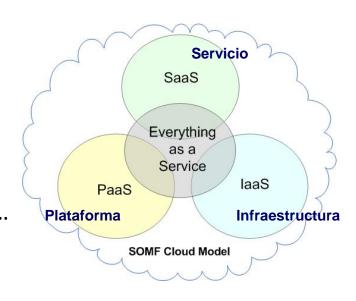
- MapReduce como framework para trabajar con grandes conjuntos de datos: la misma función se aplica a diferentes particiones de datos (map) y después estos resultados se combinan (reduce)
- GFS como forma de almacenar petabytes de datos (ordenadores normales, distribución escalable y tolerancia a fallos)
- GFS+MR permite a los usuarios construir "mainframes baratos" (GFS+MR vs mainframe "similar" a cluster vs supercomputador)



Doug Cutting y Hadoop



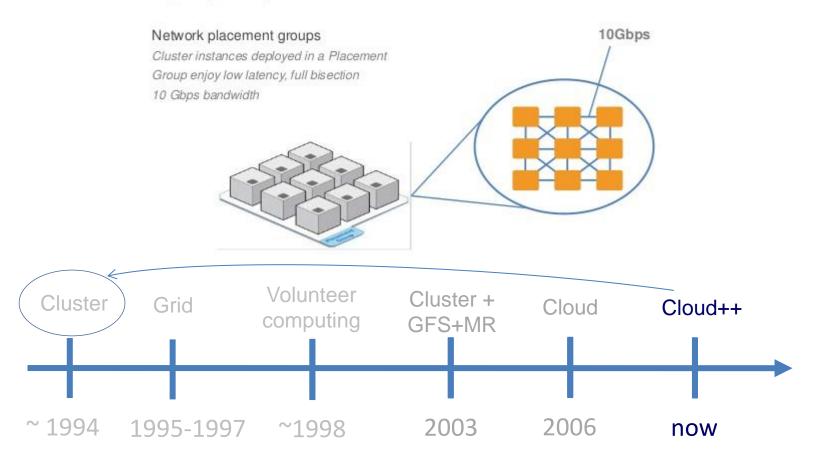
- Amazon inspira el Cloud computing actual:
 - data centers pensando en las compras de Navidad,
 el resto del tiempo se usaban "poco" -> alquilar
- Principales pilares fundamentales: computación bajo demanda y virtualización
- Principales mejoras: agilidad, coste, escalabilidad, mantenimiento, ...
- Openstack: construir un *cloud* con un cluster



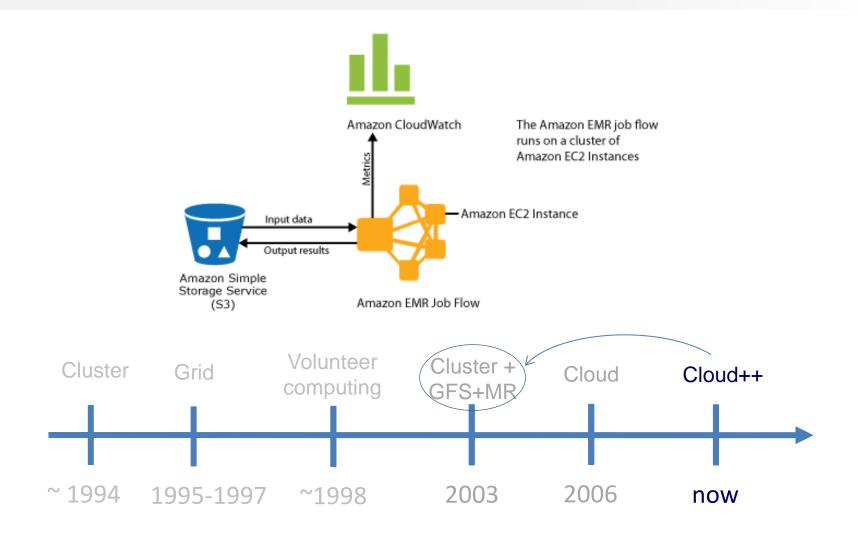


Amazon Cluster Compute Instance

Tightly coupled



Amazon Elastic MapReduce



Nvidia DGX-320G

(https://www.nvidia.com/es-es/data-center/dgx-2/)

ANNOUNCING NVIDIA DGX STATION 320G

Workgroup Al Supercomputer-in-a-Box

Plug-into-the-Wall Instant AI Infrastructure

2.5 petaFLOPS

320 GB at 8 TB/sec

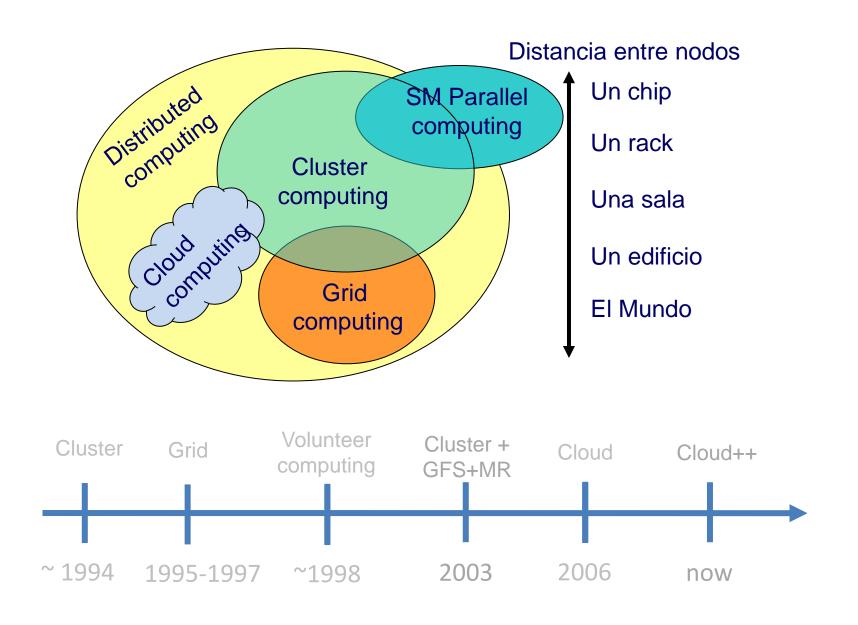
7.68 TB NVMe

28 MIGs

1500W and < 37db

\$149,000 or \$9,000/Month Subscription



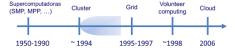


Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software

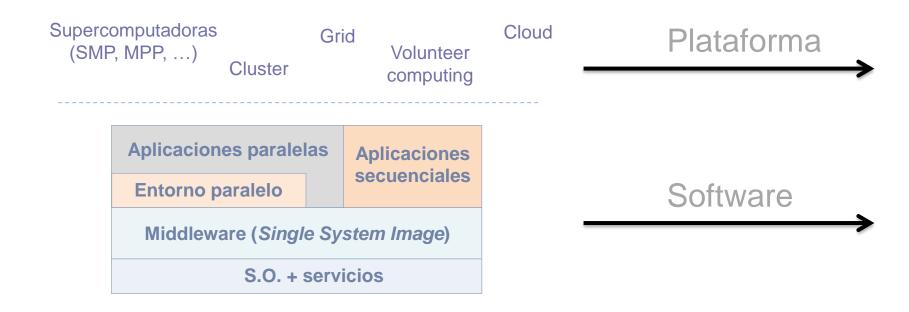


Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

Principales tendencias



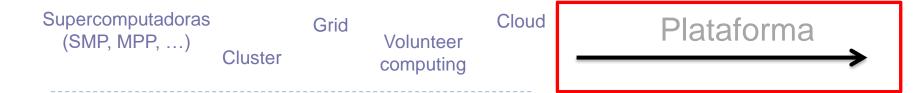




Computador de altas prestaciones

Principales tendencias





Aplicaciones paralelas
Entorno paralelo

Middleware (Single System Image)

S.O. + servicios

Software



Computador de altas prestaciones



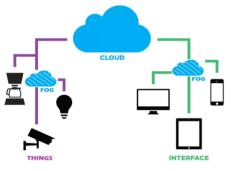
Plataforma:

uso de recursos distribuidos

 Clouds: empleo de recursos distribuidos alquilados bajo demanda



 Clouds privados y públicos: ajuste de infraestructura para minimizar gasto



 Fog/Edge: acercar el cloud a los dispositivos que lo usan...

https://iot.do/ngd-openfog-fog-computing-2016-10

Plataforma:

uso eficiente de recursos



 Green computing: uso de recursos distribuidos de distintas organizaciones



 Internet computing: uso de ordenadores personales a escala global

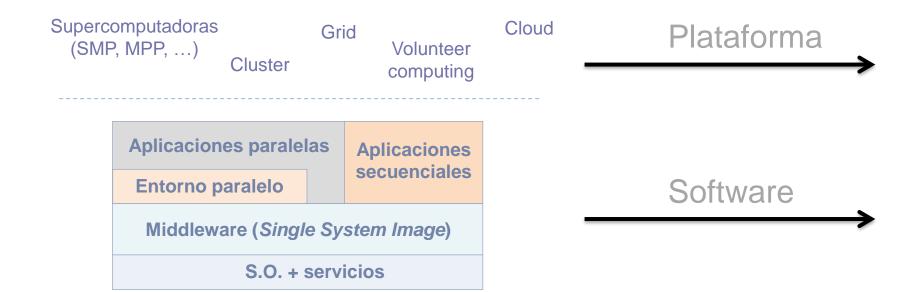
Norton 360 Now Comes With a Cryptominer

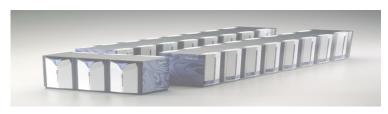
https://krebsonsecurity.com/2022/01/norton-360-now-comes-with-a-cryptominer/ January 6, 2022 110 Comments

Norton 360, one of the most popular antivirus products on the market today, has installed a cryptocurrency mining program on its customers' computers. Norton's parent firm says the cloud-based service that activates the program and allows customers to profit from the scheme — in which the company keeps 15 percent of any currencies mined — is "opt-in," meaning users have to agree to enable it. But many Norton users complain the mining program is difficult to remove, and reactions from longtime customers have ranged from unease and disbelief to, "Dude, where's my crypto?"

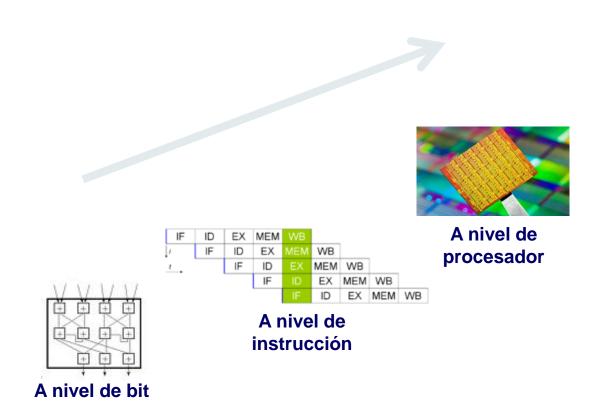
Principales tendencias





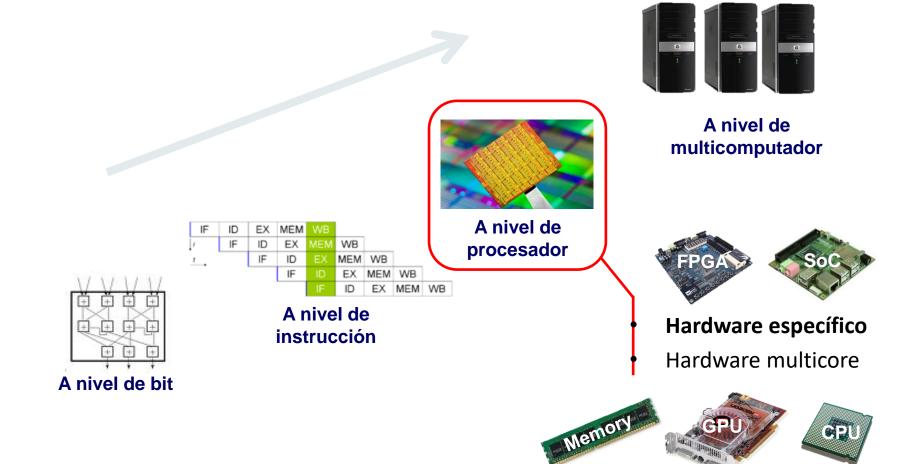


Computador de altas prestaciones





A nivel de multicomputador





"memoria" con capacidad de cómputo

Memoria "activa": computo simple en la propia memoria

Planted Motif Search Problem	Automata Processor	UCONN - BECAT Hornet Cluster
Processors	48 (PCIe Board)+CPU	48 CPU (Cluster/OpenMPI)
Power	245W-315W1	>2,000W1
Cost	TBD	~\$20,0001
Performance (25,10)	12.26 minutes ²	20.5 minutes
Performance (26,11)	13.96 minutes ²	46.9 hours
Performance (36,16)	36.22 minutes ²	Unsolved

- Planted Motif Search problem is a leading problem in bioinformatics and is NP Hard. Attempts to find common genomic sequences in noisy data.
- Solutions involving high match lengths and substitution counts are often presented to HPC clusters for processing.
- Independent research predicts the Micron Automata Processor significantly outperforms a multi-core HPC cluster in speed, power and estimated cost.

Micron Technology Estimates, Not including Memory of 4GB DRAM /Core.

² Research conducted by Georgia Tech (Roy/Aluru)



aceleradores específicos por USB

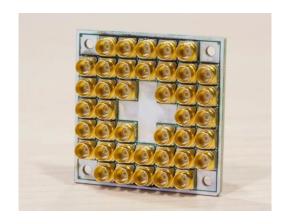


- Conector USB Type A.
- VPU (Vision Processing Unit) Myriad 2.
- 4 GB de memoria LPDDR3.
- Soporte del framework "Caffe".
- Compatible con FP16 (precisión media).
- Consumo de 1 vatio.
- Precio: 79 dólares (2017)

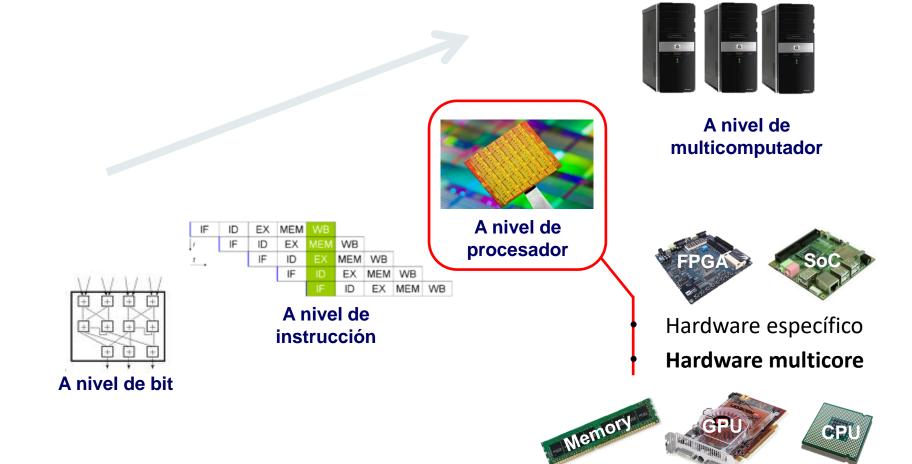
- https://www.muycomputer.com/2017/07/20/movidius-neural-compute-stick/
- https://www.movidius.com/MyriadX



qubit-chip



 "...While quantum computers promise greater efficiency and performance to handle certain problems, they won't replace the need for conventional computing or other emerging technologies like neuromorphic computing. We'll need the technical advances that Moore's law delivers in order to invent and scale these emerging technologies..."





más procesadores y cores heterogéneos



Tarjetas gráficas: uso de la capacidad de procesamiento de las potentes tarjetas gráficas actuales



más procesadores y cores heterogéneos

 Tarjetas gráficas: uso de la capacidad de procesamiento de las potentes tarjetas gráficas actuales



– CUDA:

Entorno de programación para poder usar la potencia de las tarjetas gráficas de NVidia



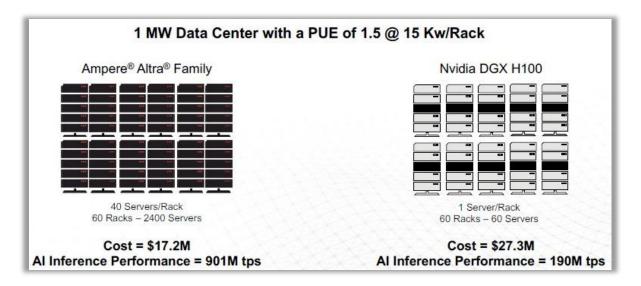
– OpenCL:

lenguaje basado en C99 extendido para operaciones vectoriales y eliminando ciertas funcionalidades



más procesadores y cores heterogéneos

 Procesadores heterogéneos: gran cantidad de procesadores con coprocesadores especializados



- https://www.servethehome.com/this-is-ampere-ampereone-a192-32x-a-192-core-arm-server-cpu-arm/
- https://www.nextplatform.com/2024/04/16/ampere-readies-256-core-cpu-beast-awaits-the-ai-inference-wave/



más procesadores y cores heterogéneos

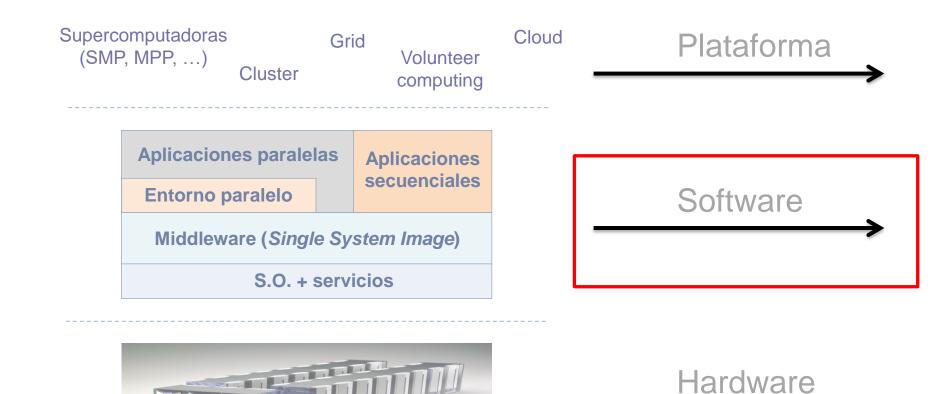
- Procesadores heterogéneos: gran cantidad de procesadores con coprocesadores especializados
 - <memoria compartida>: OpenMP, OpenACC, OpenCL
 - <paso de mensaje>:

https://www.servethehome.com/this-is-ampere-ampereone-a192-32x-a-192-core-arm-server-cpu-arm/

https://www.nextplatform.com/2024/04/16/ampere-readies-256-core-cpu-beast-awaits-the-ai-inference-wave/

Principales tendencias





Computador de altas prestaciones





Software

Vectoriales SSE, AVX, AVX2, ...

Multiprocesador UMA, NUMA OpenMP, iTBB, ...

M. Distribuida
MPI,...
Map-reduce

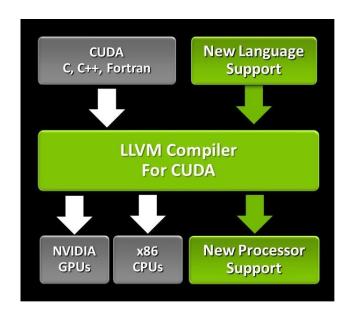
 Integrar soluciones vectoriales y multiprocesador (dentro de las herramientas de desarrollo)



Ejemplo:

CUDA/LLVM adaptado a nuevos entornos

- CUDA Compiler SDK
- Versión de Clang/LLVM con:
 - Generación de código para GPU
 - Compilación con CUDA
- Soporte para:
 - MacOS
 - Windows
 - Linux (algunos)







Software

Vectoriales SSE, AVX, AVX2, ...

Multiprocesador UMA, NUMA OpenMP, iTBB, ...

M. Distribuida MPI,...

Map-reduce

- Integrar soluciones vectoriales y multiprocesador (dentro de las herramientas de desarrollo)
- Integrar soluciones de memoria compartida y paso de mensaje con ayuda del sistema operativo.



Ejemplo:

MPI 3.x: adaptación a requisitos actuales

- Programación híbrida
- Tolerancia a fallos
- Acceso remoto a memoria
- Comunicación colectiva y topología
- Soporte de herramientas
- Persistencia
- Compatibilidad hacia atrás



Software

Vectoriales SSE, AVX, AVX2, ...

Multiprocesador UMA, NUMA OpenMP, iTBB, ...

> M. Distribuida MPI,... Map-reduce

 Integrar soluciones vectoriales y multiprocesador (dentro de las herramientas de desarrollo)

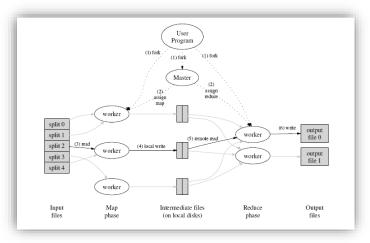
- Integrar soluciones de memoria compartida y paso de mensaje con ayuda del sistema operativo.
- Buscar perfiles simplificados que permitan la mayor escalabilidad posible.

Sistemas distribuidos:

Computación de altas prestaciones

- Google:
 - Modelo MapReduce





- Sistemas de ficheros de Google
- Algoritmos de clasificación (K-Means + Canopy)

- http://code.google.com/edu/parallel/mapreduce-tutorial.html
- http://code.google.com/edu/submissions/mapreduce-minilecture/listing.html
- http://en.wikipedia.org/wiki/MapReduce



Aplicaciones:

Adaptación a computación de altas prestaciones

• Ejemplos:

- Primal and dual-based algorithms for sensing range adjustment in WSNs
- The unified accelerator architecture for RNA secondary structure prediction on FPGA
- Protein simulation data in the relational model
- Dynamic learning model update of hybrid-classifiers for intrusion detection

Agenda







Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software

Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

Bibliografía

- Parallel Computer Architectures: a Hardware/Software Approach. D.E. Culler, J.P. Singh, with A. Gupta
 - Capítulo 1
- Organización y Arquitectura de Computadores (5ta. ed.) William Stallings
 - Capítulo 16: Procesamiento Paralelo.
- Organización de Computadoras (4ta. ed.)
 - Andrew S. Tanenbaum
 - Capítulo 8: Arquitecturas de computadoras paralelas.

Bibliografía

- GPU + CPU
 - http://www.hardwarezone.com.ph/articles/view.php?cid=3&id=2786
- Cluster
 - http://www.democritos.it/~baro/slides/LAT-HPC-GRID-2009/Part1.pdf
- TOP500 Supercomputer Sites
 - http://www.top500.org/
- Beowulf
 - http://www.beowulf.org/overview/index.html

Sistemas Paralelos y Distribuidos

Máster en Ciencia y Tecnología Informática Máster Universitario en Matemática Aplicada y Computacional

Curso 2024-2025

Sistemas de altas prestaciones en entornos distribuidos

Alejandro Calderón Mateos y Félix García Carballeira Grupo de Arquitectura de Computadores alejandro.calderon@uc3m.es