Sistemas Paralelos y Distribuidos

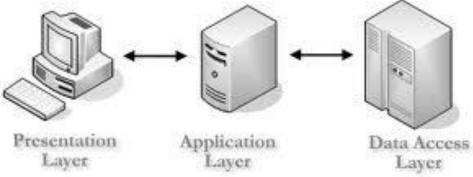
Máster en Ciencia y Tecnología Informática Máster Universitario en Matemática Aplicada y Computacional

Curso 2023-2024

Sistemas de altas prestaciones en entornos distribuidos

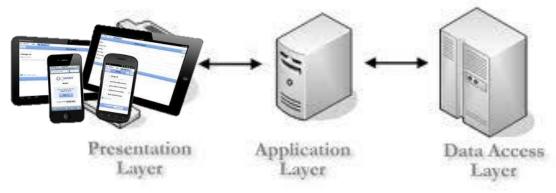
Alejandro Calderón Mateos y Félix García Carballeira Grupo de Arquitectura de Computadores alejandro.calderon@uc3m.es

3-Tier Architecture Internet / Intranet



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

3-Tier Architecture Internet / Intranet











3-Tier Architecture

Internet / Intranet



3-Tier Architecture

Internet / Intranet





Computación de altas prestaciones

Sistemas Distribuidos

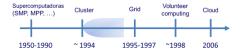


Agenda



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

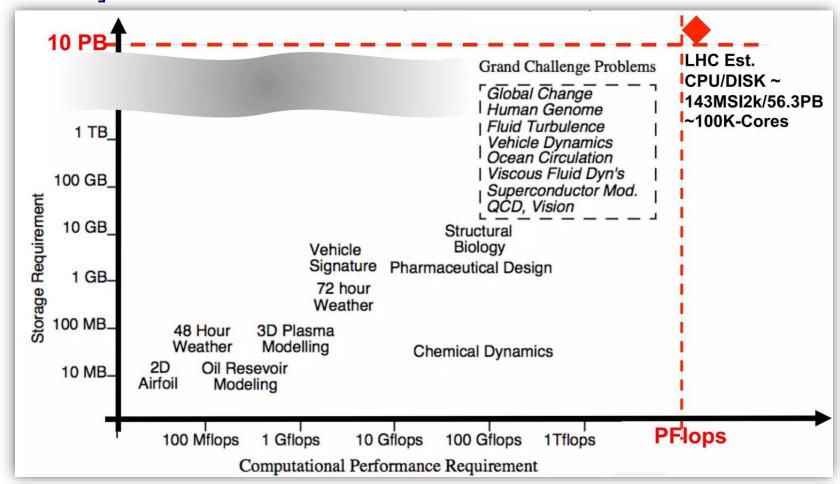
Computación de altas prestaciones



- 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 1/2: Predicción meteorológica...

(http://www.businessinsider.com/97-million-supercomputer-in-the-uk-2014-10)



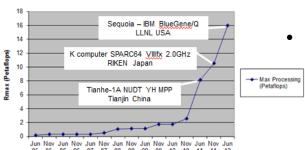
- Inversión en nuevo supercomputador para mejorar previsiones meteorológicas:
 - Con precisión de 300 metros se podrá indicar incidencias relacionadas con niebla, rachas de viento, etc.
 - Predicciones con un margen de 1 hora en lugar de 3 horas

Impacto:

- Supondrá 97 millones de libras (156,9 millones de dólares)
- Estará operacional en el 2017, inicio en 2014.
- El supercomputador pesa lo que 11 autobuses de doble planta



Growth in Supercomputing Capability: Jun 2005 - Jun 2012

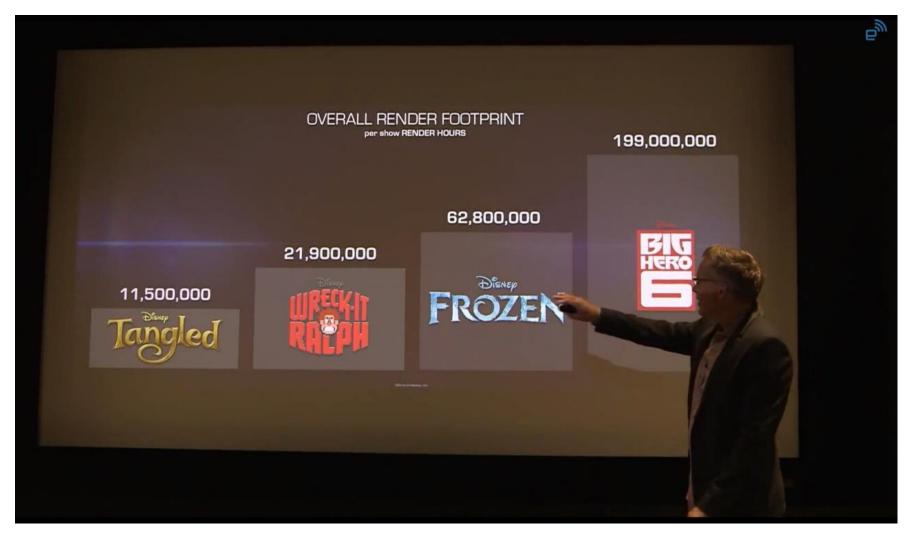


Rmax = Maximal LINPACK performance achieved

- Capacidad computacional:
 - Será 13 veces más potente que el que se usa ahora.
 - Tiene una capacidad aproximada de 16 petaFLOPS.

Ejemplo 2/2: Big Hero 6 (2014)...

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



Ejemplo 2/2: 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 (roughly about 1.1 million computational hours per day), his team created software called Coda, which treats the four render farms like a single supercomputer. If one or more of those thousands of jobs fails, Coda alerts the appropriate staffers via an iPhone app.
- 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."
- If that doesn't drive the power of Disney's proprietary renderer home, then consider this: San Fransokyo contains around 83,000 buildings, 260,000 trees, 215,000 streetlights and 100,000 vehicles (plus thousands of crowd extras generated by a tool called Denizen). What's more, all of the detail you see in the city is actually based off assessor data for lots and street layouts from the real San Francisco.

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

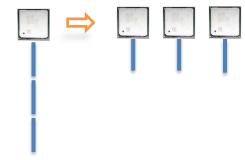


- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...



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

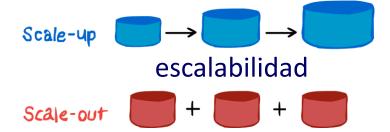
- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...



- 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:

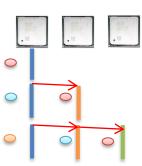


Tipos de paralelismo

Tareas independientes:



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

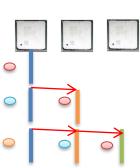


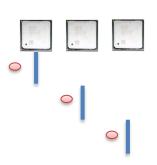
Tipos de paralelismo

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:

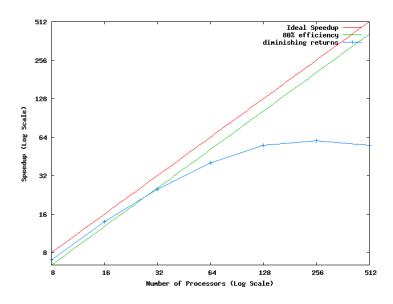
speedup = tiempo_de_ejecución (1) / tiempo_de_ejecución (n)

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

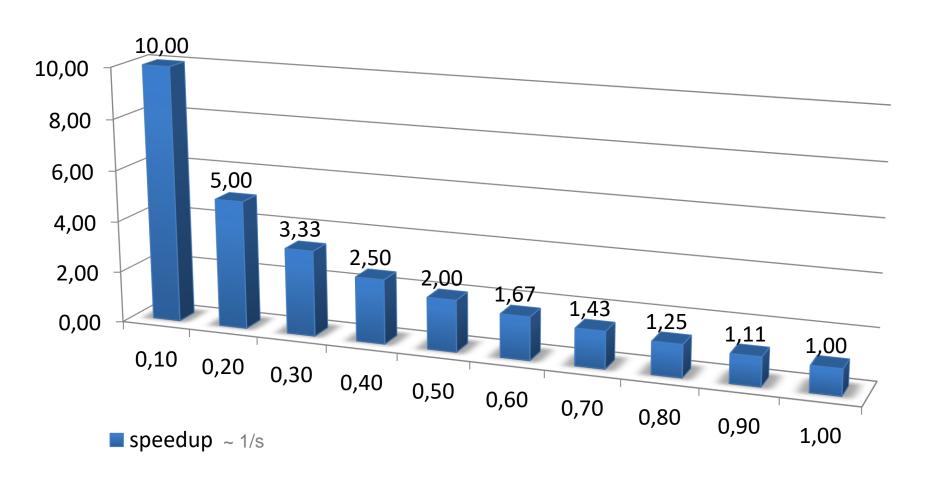
Ley de Amdahl:

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

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

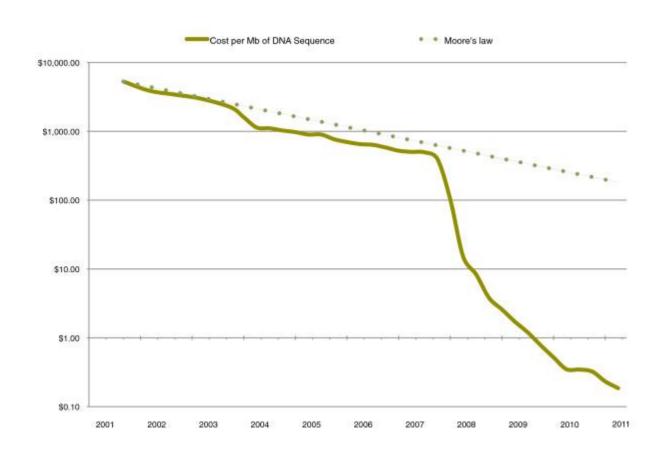
SIn↑ ENTONCES speedup~1/s

Ley de Amdahl



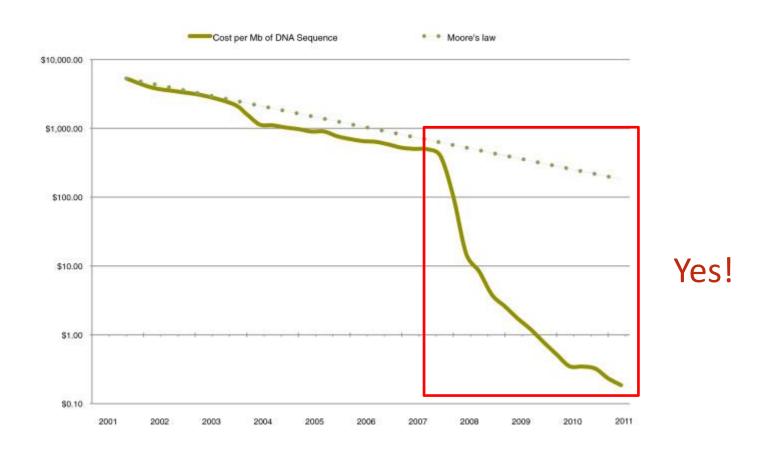
¿Eso del paralelismo ayuda?

caso de estudio: genoma humano



¿Eso del paralelismo ayuda?

caso de estudio: genoma humano



Computación de altas prestaciones

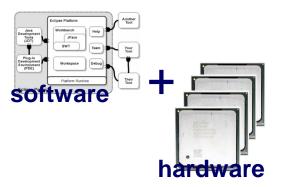


- Mejores algoritmos
 - O(n²), viajante, ...

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





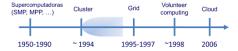


Agenda



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

HW



Computador de altas prestaciones

Plataforma hardware











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

Plataforma hardware





Almacenamiento





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

Taxonomía de Flynn

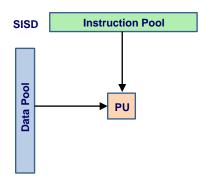


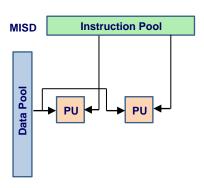
http://www.buyya.com/microkernel/chap1.pdf

Single Instruction

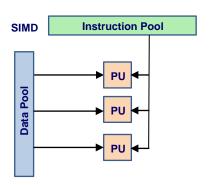
Multiple Instruction

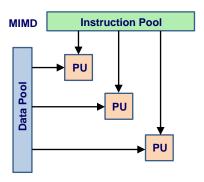
Single Data





Multiple Data





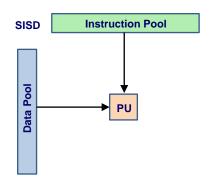
Taxonomía de Flynn

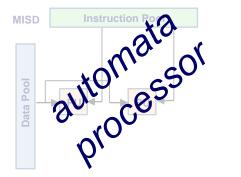


Single Instruction

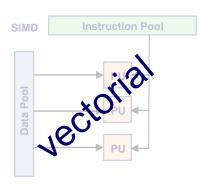
Multiple Instruction

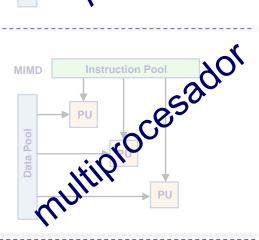
Single Data





Multiple Data





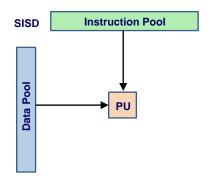
Taxonomía de Flynn

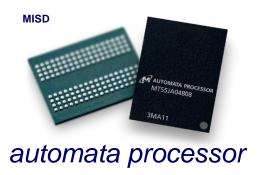




Multiple Instruction

Single Data

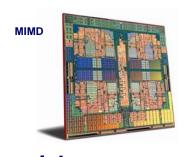




Multiple Data



vectorial



multiprocesador

Plataforma hardware







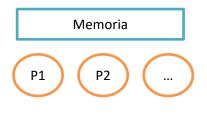


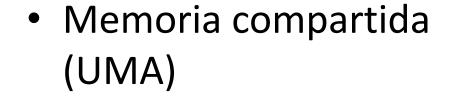


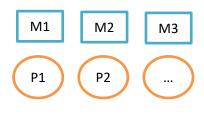
- Procesamiento (vectorial vs multiprocesador)
- Memoria (compartida vs distribuida)

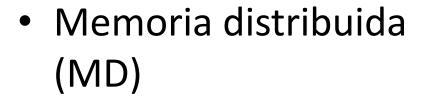
Acceso a memoria

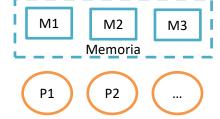












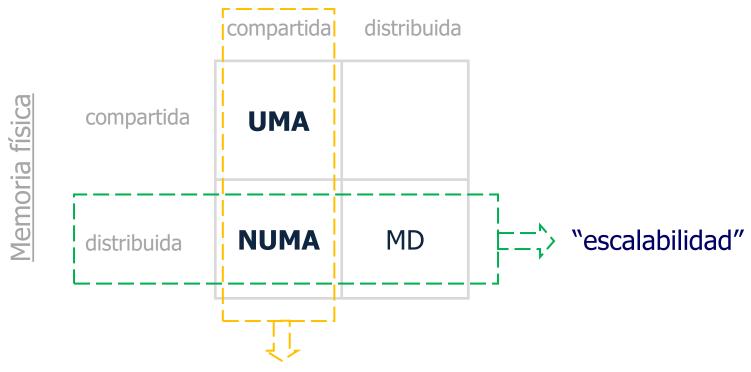
 Memoria lógicamente compartida (NUMA)

Acceso a memoria



Visión lógica de la memoria

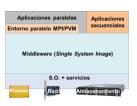
(comunicación/sincronización)



"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 4.1.6 (30/9/2023)

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



MPICH 4.1.2 (8/6/2023)

- 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 - 4.1rc

(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"
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();
```

F. García Carballeira, Sistemas Distribuidos



54

```
#include <stdio.h>
                                                                MPI_CHAR
#include "mpi.h"
                     Dato a enviar
                                                                MPY BYTE
                                                                MPI INT
main(int argc, char **argv)
                                             Tipo de datos
                                                                MPI FLOAT
       int node, size;
                             Número de
        int tam = 255;
                              elementos
                                                                Tipos de datos derivados
        char name[255];
        int num = 10;
       MPI_Init(&argc,&argv);
       MPI_Comm_size(MPI_QOMM_WORLD, &size );
       MPI Comm rank(MPI (OMM 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();
```



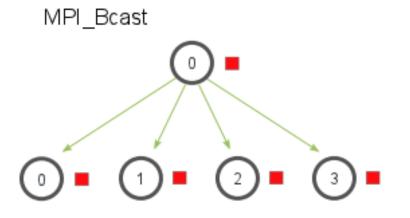
```
#include <stdio.h>
                                                                MPI_CHAR
#include "mpi.h"
                     Dato a enviar
                                                                MPY BYTE
                                                                MPI INT
main(int argc, char **argv)
                                             Tipo de datos
                                                                MPI_FLOAT
       int node, size;
                             Número de
       int tam = 255;
                              elementos
                                                                Tipos de datos derivados
       char name[255];
                                              Proceso
       int num = 10;
                                              destinatario
       MPI_Init(&argc,&argv);
                                                     Etiqueta asociada al mensaje
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, & ize );
                                                            Comunicador
       MPI Comm rank(MPI (OMM 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();
```

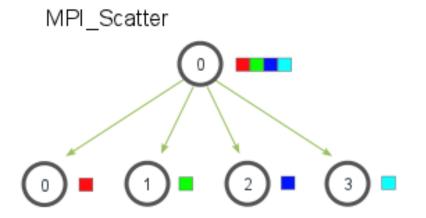


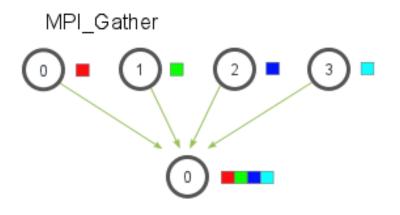
```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
main(int argc, char **argv) {
        int node, size;
        int tam = 255;
        char name[255];
                                             Proceso origen
        int num = 10;
                                             del mensaje
        MPI_Init(&argc,&argv);
                                                      Etiqueta asociada al mensaje
        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();
```

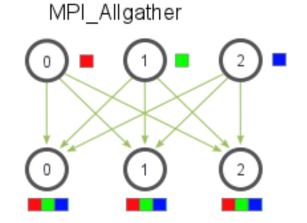
Operaciones colectivas









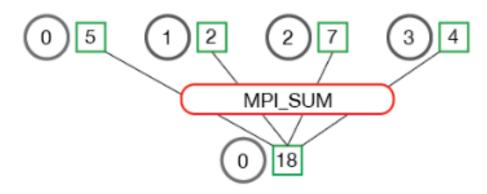


F. García Carballeira, Sistemas Distribuidos

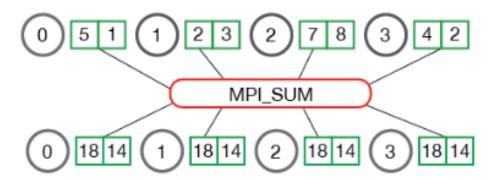
Operaciones colectivas de reducción



MPI_Reduce



MPI_Allreduce



F. García Carballeira, Sistemas Distribuidos 58

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



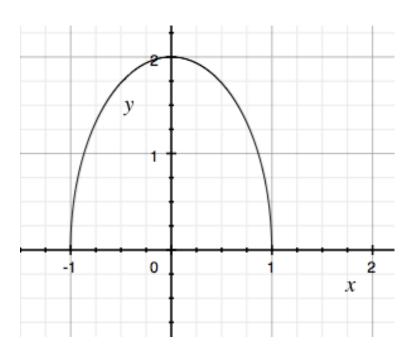
```
Proceso emisor
#include <stdio.h>
                                                              5
#include "mpi.h"
main (int argc, char **argv)
         int node, size;
         int tam = 255;
         char name[255];
         int num = 5;
        MPI Init(&argc, &argv);
        MPI Comm size (MPI 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();
```

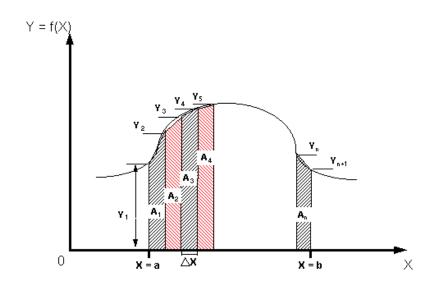
F. García Carballeira, Sistemas Distribuidos

Ejemplo: Cálculo de π



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





Cálculo secuencial



```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <stdio.h>
#define N 1E7
#define d 1E-7
int main (int argc, char* argv[]) {
    int i;
    double pi=0.0, result=0.0, sum=0.0, x2, x =0, s;
    result = 0;
    for (i=0; i<N; i++) {</pre>
                                          Y = f(X)
        x2 = x * x;
        s = sqrt(1-x2) * d;
        result = result + s;
        x = x + d;
    pi=4*result;
    printf("PI=%lf\n", pi);
    return 0;
                                                    X = a
                                                                    X = b
```

Cálculo paralelo



```
#include "mpi.h"
#include <math.h>
int main(int argc, char *argv[])
       n, myid, numprocs, i;
    int
   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 \le 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 (mvid == 0)
       printf("pi is approximately %.16f\n", pi);
   MPI Finalize();
    return 0;
```

F. García Carballeira, Sistemas Distribuidos

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,...)

Red Almacenamiento (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,

virtualizado

SW



GPFS, GFS, SAN

Supercomputador

Infiniband,

Myrinet

Diseño de Sistemas Distribuidos Alejandro Calderón Mateos

Top 500 Junio 2021

(http://www.top500.org)

Rank	Site	Cores	R _{max} (TFLOP/s)	R _{peak} (TFLOP/s)	Power (kW)
1	Supercomputer Fugaku - Supercomputer Fugaku, A64FX 48C 2.2GHz, Tofu interconnect D, Fujitsu RIKEN Center for Computational Science Japan	7,630,848	442,010.0	537,212.0	29,899
2	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	148,600.0	200,794.9	10,096
3	Sierra - IBM Power System AC922, IBM POWER9 22C 3.1GHz, NVIDIA Volta GV100, Dual-rail Mellanox EDR Infiniband, IBM / NVIDIA / Mellanox DOE/NNSA/LLNL United States	1,572,480	94,640.0	125,712.0	7,438
4	Sunway TaihuLight - Sunway MPP, Sunway SW26010 260C 1.45GHz, Sunway, NRCPC National Supercomputing Center in Wuxi China	10,649,600	93,014.6	125,435.9	15,371
5	Perlmutter - HPE Cray EX235n, AMD EPYC 7763 64C 2.45GHz, NVIDIA A100 SXM4 40 GB, Slingshot-10, HPE DOE/SC/LBNL/NERSC United States	706,304	64,590.0	89,794.5	2,528
6	Selene - NVIDIA DGX A100, AMD EPYC 7742 64C 2.25GHz, NVIDIA A100, Mellanox HDR Infiniband, Nvidia NVIDIA Corporation United States	555,520	63,460.0	79,215.0	2,646
7	<u>Tianhe-2A - TH-IVB-FEP Cluster, Intel Xeon E5-2692v2 12C 2.2GHz, TH Express-2, Matrix-2000, NUDT National Super Computer Center in Guangzhou</u> China	4,981,760	61,444.5	100,678.7	18,482
8	JUWELS Booster Module - Bull Sequana XH2000 , AMD EPYC 7402 24C 2.8GHz, NVIDIA A100, Mellanox HDR InfiniBand/ParTec ParaStation ClusterSuite, Atos Forschungszentrum Juelich (FZJ) Germany	449,280	44,120.0	70,980.0	1,764
9	HPC5 - PowerEdge C4140, Xeon Gold 6252 24C 2.1GHz, NVIDIA Tesla V100, Mellanox HDR Infiniband, Dell EMC Eni S.p.A. Italy	669,760	35,450.0	51,720.8	2,252
10	Frontera - Dell C6420, Xeon Platinum 8280 28C 2.7GHz, Mellanox InfiniBand HDR, Dell EMC Texas Advanced Computing Center/Univ. of Texas United States	448,448	23,516.4	38,745.9	

Top 500

(country=es)

			•	\neg	0	1 1
	- 11	ır	\cap	2	()	I /I
-	JU	ai.	ш	, <u> </u>	·U	ᅩᆍ

<i>J</i> (Jaino 2014				Rpeak	Power
Rar	nk Site	System	Cores	(TFlop/s)	(TFlop/s)	(kW)
41	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
16	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 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 2017

13	Barcelona Supercomputing Center Spain	MareNostrum - Lenovo SD530, Xeon Platinum 8160 24C 2.1GHz, Intel Omni-Path , Lenovo	148,176	6,227.2	9,957.4	1,380
----	---------------------------------------	--	---------	---------	---------	-------

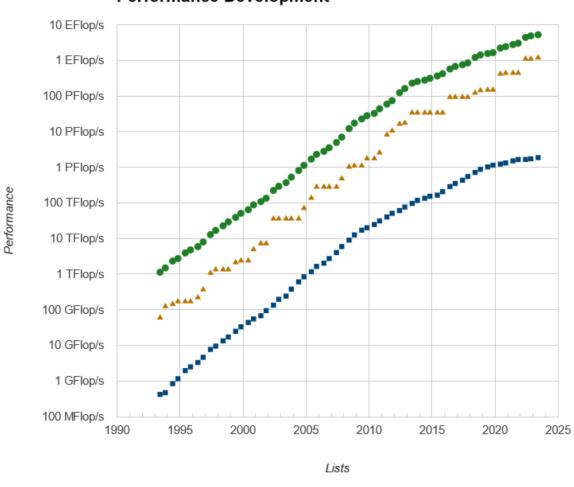
• Junio 2020 2021 2022 2023

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

Top 500 Junio 2023

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

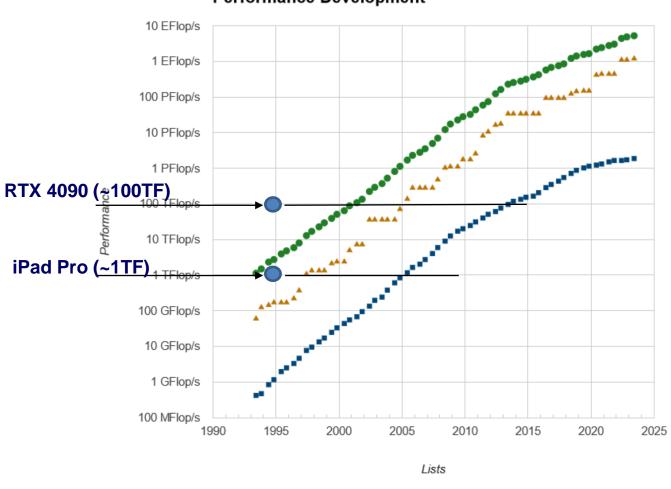
Performance Development



Top 500 Junio 2023

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

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

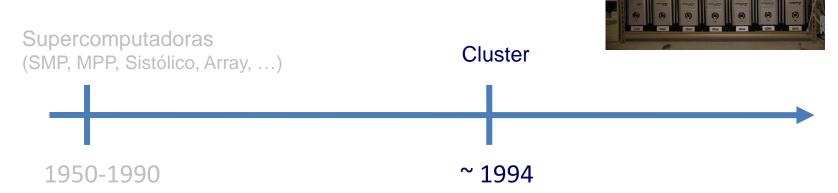
- Problemas con gran cantidad de datos tratados
- Más usado en administración
- Uso de paralelismo y alta frecuencia



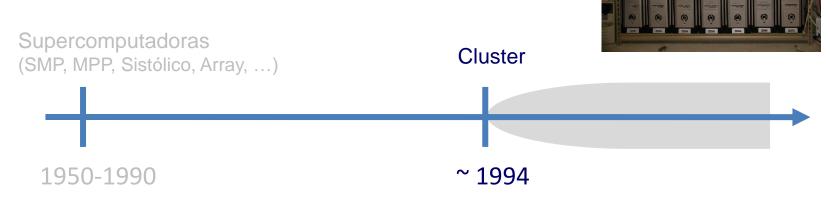
Supercomputadoras & Mainframes (SMP, MPP, Sistólico, Array, ...)

1950-1990

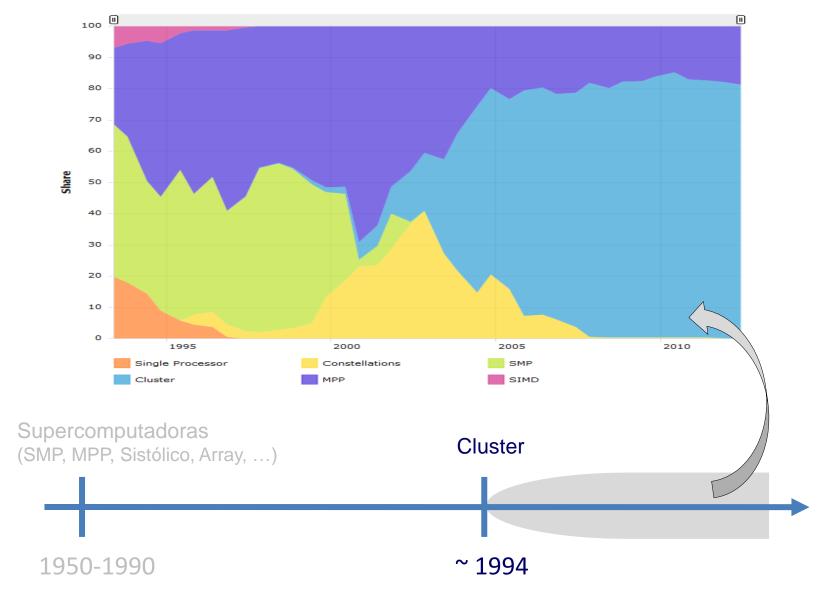
- Construido por Donald Becker y Thomas Sterling en 1994 (NASA)
- Formado por 16 computadores personales con procesador intel DX4 a 200 MHz interconectados por un switch Ethernet.
- Rendimiento teórico era de 3,2 Gflops
- Posibilidad de supercomputadoras "baratas"

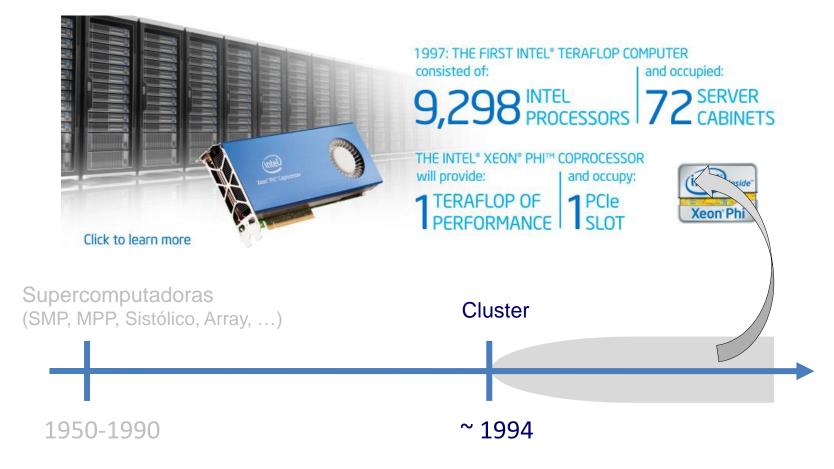


- Construido por Donald Becker y Thomas Sterling en 1994 (NASA)
- Formado por 16 computadores personales con procesador intel DX4 a 200 MHz interconectados por un switch Ethernet.
- Rendimiento teórico era de 3,2 Gflops
- Posibilidad de supercomputadoras "baratas"



Architecture - Systems Share



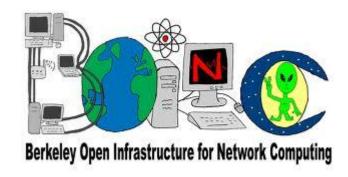


http://es.wikipedia.org/wiki/Intel MIC

- 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 26/09/2021 todos los proyectos
 BOINC suponen ~22275 TeraFLOPS



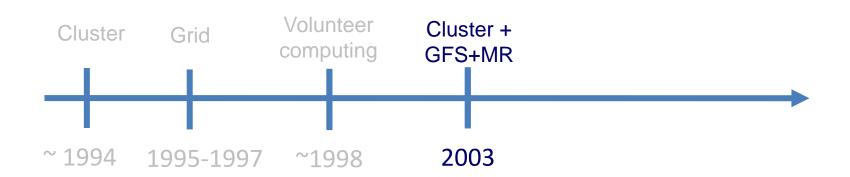


Google presenta:

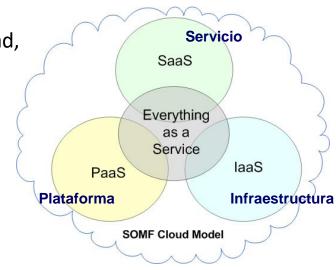
- MapReduce como framework para trabajar con grandes conjuntos de datos: la misma función se aplica a diferentes particiones de datos (map) y después estos resultados se combinan (reduce)
- GFS como forma de almacenar petabytes de datos (ordenadores normales, distribución escalable y tolerancia a fallos)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



Doug Cutting y Hadoop



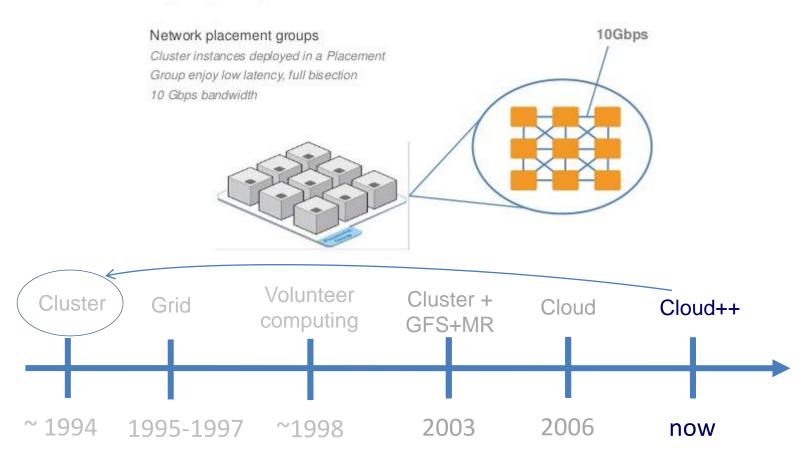
- Amazon inspira el Cloud computing actual:
 - data centers pensando en las compras de Navidad, el resto del tiempo se usaban ~10%
 - Dos pilares fundamentales:
 utility computing y virtualización
- Principales mejoras: agilidad, coste, escalabilidad, mantenimiento, ...
- Openstack: construir un cloud con un cluster



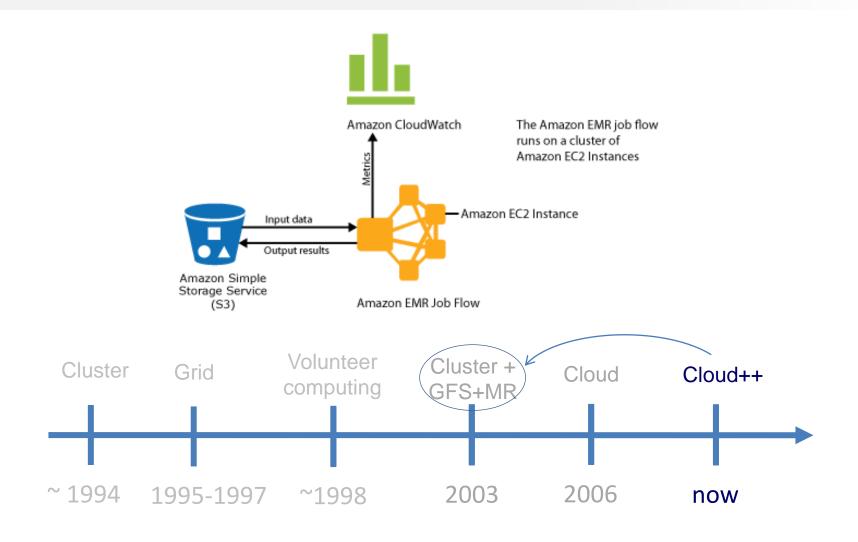


Amazon Cluster Compute Instance

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

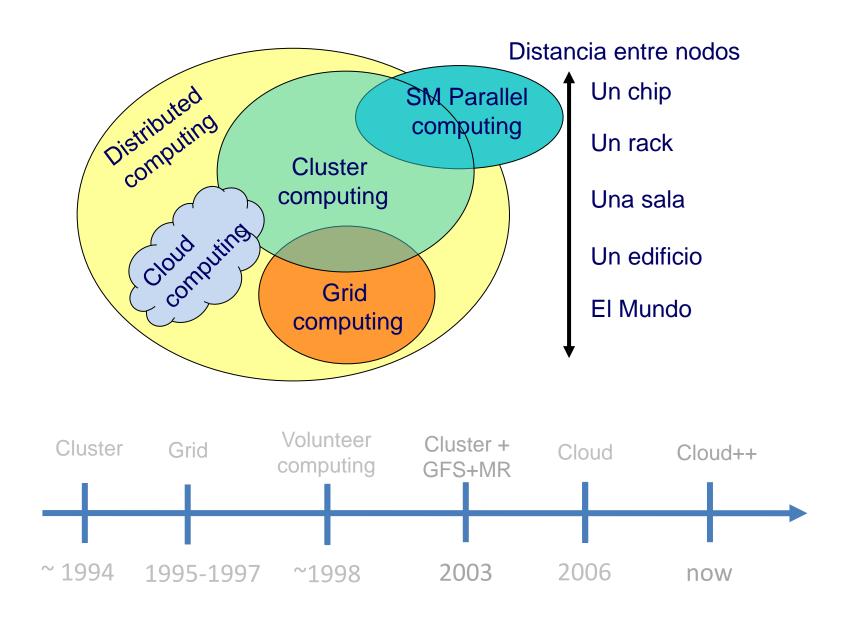
7.68 TB NVMe

28 MIGs

1500W and < 37db

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



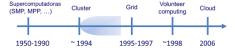


Agenda



Introducción a la computación de altas prestaciones

- Qué, dónde y cómo
- Hardware y software

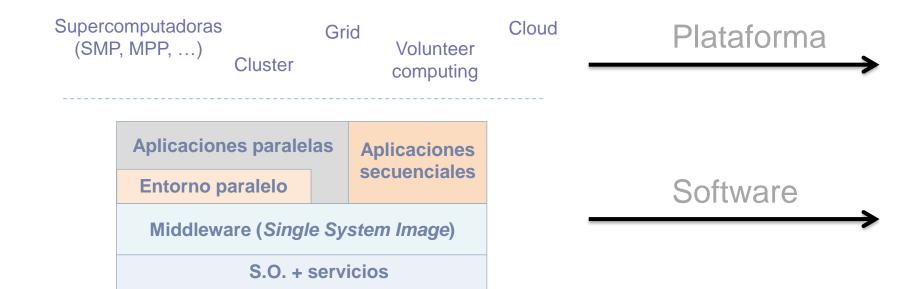


Evolución de la computación de altas prestaciones

- Plataformas
- Tendencias

Principales tendencias







Computador de altas prestaciones

Principales tendencias





Aplicaciones paralelas

Aplicaciones secuenciales

Entorno paralelo

Middleware (Single System Image)

S.O. + servicios

Software

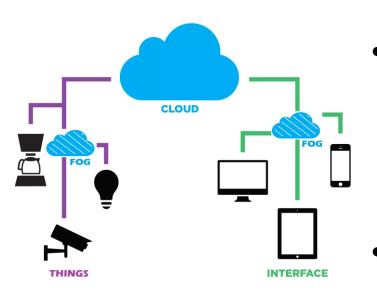


Computador de altas prestaciones



Plataforma:

uso de recursos distribuidos



 Clouds: empleo de recursos distribuidos alquilados bajo demanda

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



 Clouds privados y públicos: ajuste de infraestructura para minimizar gasto



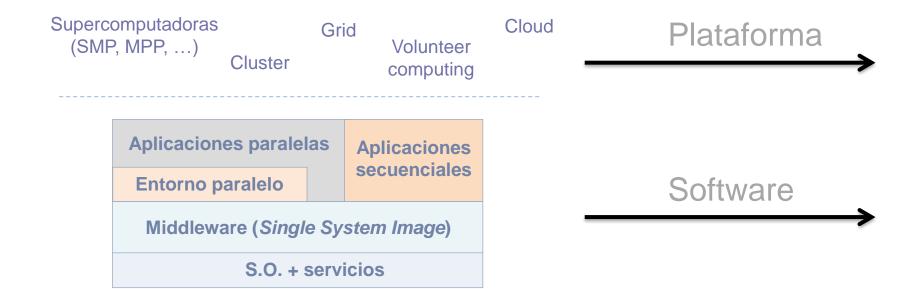
 Green computing: uso de recursos distribuidos de distintas organizaciones

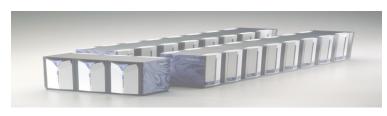


 Internet computing: uso de ordenadores personales a escala global (SETI@home)

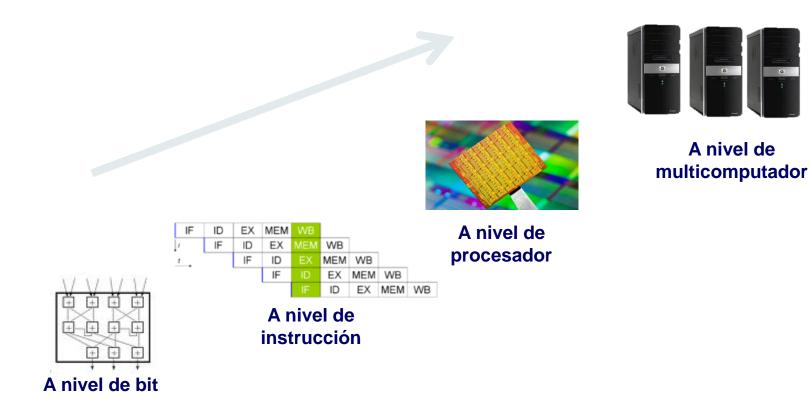
Principales tendencias

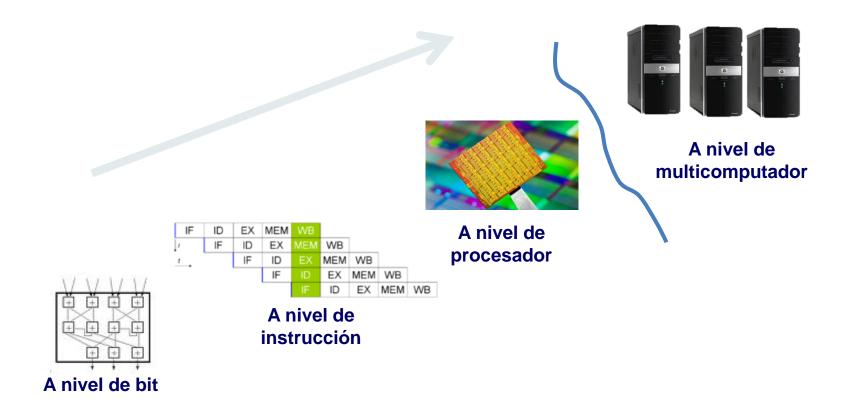




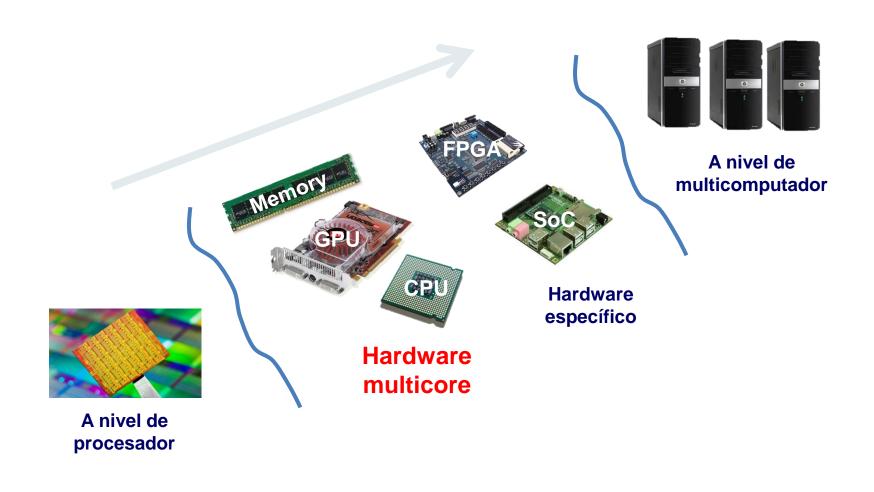


Computador de altas prestaciones





más procesadores y cores heterogéneos





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



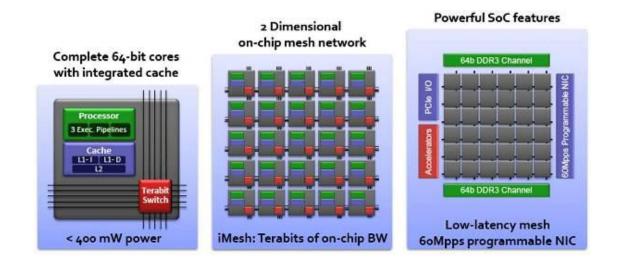
Procesadores many-core: gran cantidad de procesadores en un mismo chip

- http://gizmodo.com/5846060/this-crazy-64+core-processor-wants-to-be-in-your-smartphone
- http://www.tgdaily.com/hardware-features/33451-tilera-announces-64-core-processor



más procesadores y cores heterogéneos

 Procesadores many-core: gran cantidad de procesadores en un mismo chip



http://www.electroiq.com/articles/sst/2012/01/40nm-manycore-processors-roll-out-at-tilera.html



más procesadores y cores heterogéneos

- **Procesadores many-core**: gran cantidad de procesadores en un mismo chip
 - <memoria compartida>: SMP Linux 2.6
 - <paso de mensaje>:
 Hypervisor (VMs)



más procesadores y cores heterogéneos

 Procesadores heterogéneos: gran cantidad de procesadores con coprocesadores especializados



- http://es.wikipedia.org/wiki/Intel_MIC
- http://hothardware.com/News/Intel-Demos-Knights-Ferry-Development-Platform-Tesla-Scores-With-Amazon/

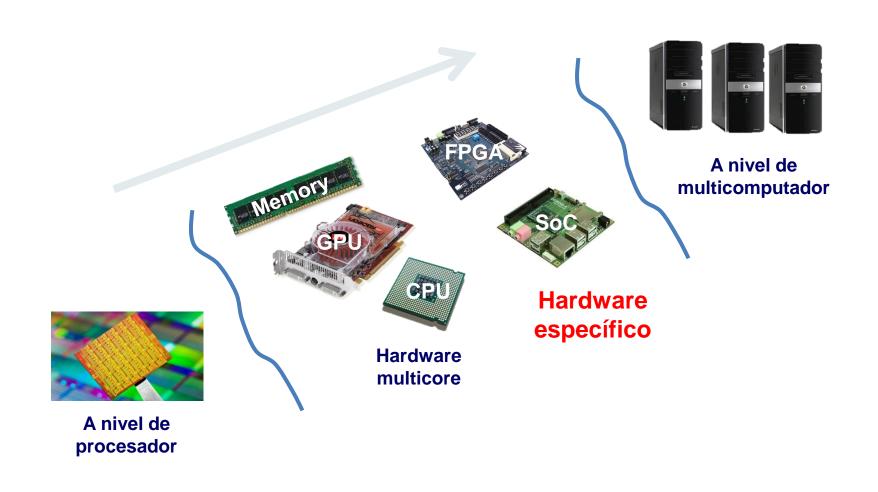


más procesadores y cores heterogéneos

- Procesadores heterogéneos: gran cantidad de procesadores con coprocesadores especializados
 - <memoria compartida>: Intel Cilk (plus), Intel Threading Building Blocks, OpenMP, ¿OpenACC?, OpenCL
 - <paso de mensaje>:

- http://goparallel.sourceforge.net/parallel-programming-intel-mic-early-experiences-tacc/
- http://www.drdobbs.com/parallel/intels-50-core-mic-architecture-hpc-on-a/232800139

más procesadores y cores heterogéneos



memoria persistente, de gran capacidad y baja latencia

Memoria 3D-XPoint:





"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)



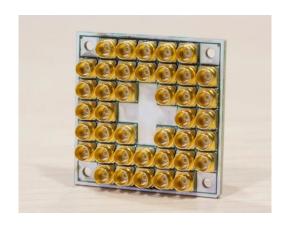
aceleradores específicos por USB



- 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



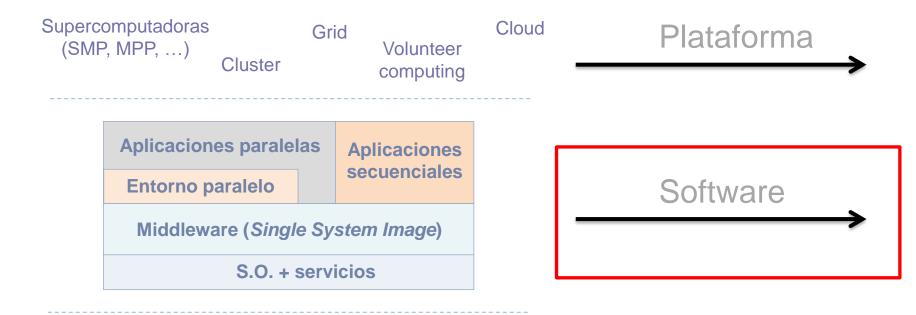
qubit-chip



 "...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..."

Principales tendencias







Computador de altas prestaciones







Software

Vectoriales SSE, AVX, AVX2, ...

Multiprocesador UMA, NUMA OpenMP, iTBB, ...

M. Distribuida
MPI,...
Map-reduce

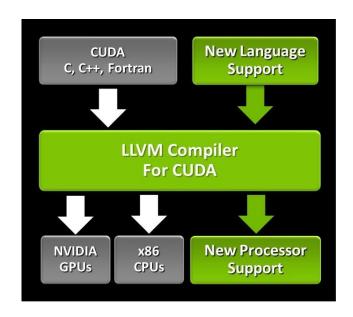
 Integrar soluciones vectoriales y multiprocesador (dentro de las herramientas de desarrollo)



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.

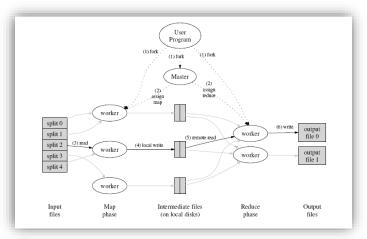


Sistemas distribuidos:

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

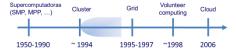
Ejemplos:

- 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 2023-2024

Sistemas de altas prestaciones en entornos distribuidos

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