### Evolución del Área de HPC en las Ciencias de la Computación en Argentina Hacia la integración nacional y regional



#### Dra. Alicia Marcela Printista



Universidad Nacional de San Luis Facultad de Ciencias Físico Matemáticas y Naturales Departamento de Informática

### **NUEVA RED INSTITUCIONAL**





#### ☆CENTROS CIENTÍFICOS TECNOLÓGICOS

- O UNIDADES EJECUTORAS
  - Agricultura y Ciencias Veterinarias
  - Biotecnología y Tecnología de los Alimentos
  - Ciencias Biológicas
  - Ciencias de la Salud
  - Ciencias de la Tierra, Atmósfera y Astronomía
  - Ociencias Sociales y Humanidades
  - Física, Química y Materiales
  - Ingenierías y Arquitectura
  - Matemáticas y Computación



MULTIDISCIPLINARIOS



La nueva estructura institucional propende a la mayor federalización de sus Centros e Institutos

### Temario

- Antecedentes del área de HPC en Argentina
  - Universidades
  - Otros antecedentes
- •Una Iniciativa de cooperación Nacional en HPC
  - Secretaria de Articulación Científica y Tecnológica-MinCyT
- •Grupo de Investigación en Paralelismo-UNSL
- •Presentación de Lartop50

## Antecedentes desde las Ciencias de la Computación

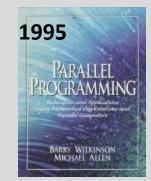
- Proyecto de Investigación en Sistemas Operativos y Software de Base para Sistemas Distribuidos
- UNSL-1987

FOMEC- Fondo para el Mejoramiento de la Calidad Universitaria

Formación de recursos Humanos

Computadora Paralela Parsytec con 2 links de 16 procesadores

PowerPC (UNSL)



- Red de Universidades con Carreras de Informática (UBA, UNLP, UNCPBA, UNS, UNSL)
  - Workshop de Sistemas Distribuidos y Paralelismo



## Antecedentes desde las Ciencias de la Computación

- Programa Nacional para la Sociedad de la Información
  - → CLEMENTINA II. Silicon Graphics- Cray Origin 2000

MinCyT- 2003



- ENIEF 2004 XIV- Congreso de Métodos Numéricos (MECOM:
  - Congreso Mecánica Computacional)

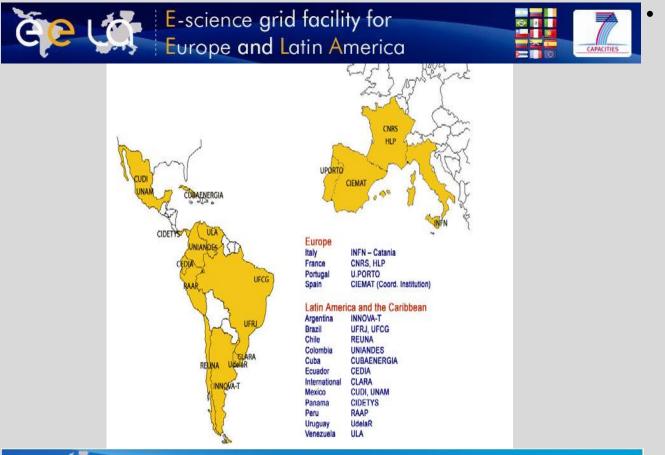
    Special Session HPC
- 37 JAIIO –SADIO -

1er. Simposio de HPC ... HPCLatam

• 2004

2008

### **Antecedentes**



• 2010

2006

### HPC en Argentina

 Tecnología Grid Como Motor Del Desarrollo Regional, promovido por Programa Iberoamericano para el desarrollo de la Ciencias y Tecnología - Dr. Francisco Tirado (UCM) • 2008

Maestría en Cómputo de Altas Prestaciones y Tecnología GRID- (UNSL) Acreditada A-Coneau



• 2009

## Programa de Grandes Instrumentos y Bases de Datos

### Programa de Integración Nacional



representación institucional para el diseño, crecimiento y sostenimiento de una red nacional de centros de cálculo de alto desempeño.

espacio

un

de

MISIÓN: Generar facilidades transversales para los organismos de ciencia y tecnología en el área de cálculo de alto desempeño y otras tecnologías emergentes asociadas que aseguren un mejor servicio en el área a los usuarios del Sistema.





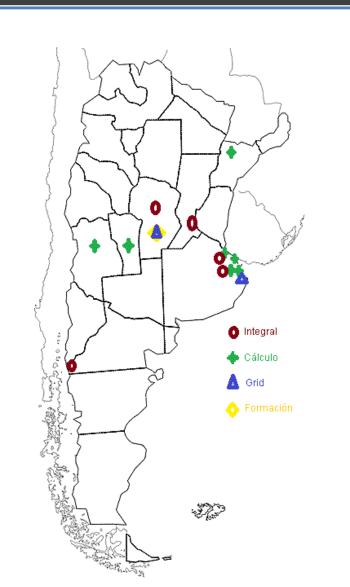
#### Objetivos

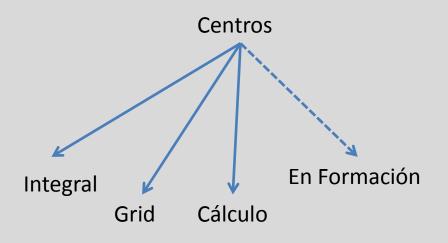
Consolidar una red nacional de centros de cálculo de alto desempeño interconectados, para satisfacer la creciente demanda de la comunidad científica y tecnológica en las siguientes áreas: almacenamiento ("data centers", "data grid"), grid computing, HPC ("High Performance computing"), HTC ("High Throughput Computing"), visualización, y otras tecnologías emergentes.

#### Requisitos

- o Formar parte de una institución del Sistema Científico Nacional.
- Formar recursos humanos de manera continua
- Presentar publicaciones o actividades científicas de relevancia en el área.
- Tener un conjunto de recursos de cómputo equipados con sistemas operativos u otras aplicaciones informáticas que permitan el procesamiento distribuido de aplicaciones (poseer un gran equipamiento)

### SNCAD Hoy





#### Próximos Pasos (2013):

Constituir la Grid Nacional

Licitación de una Supercomputadora (ex Giol)

http://www.supercalculo.mincyt.gov.ar/

## Grupo de Investigación en Paralelismo UNSL-Argentina

Modelos de Computación Paralela

Aplicación: Motores Paralelos de Búsqueda en Web

#### Desafío actual:

Modelos de Computación Paralela - Arquitecturas Modernas

### Paralelismo?

#### Década del 90:

"... Demandas de mayor poder de computación que el que brinda la computación secuencial ..."

Aunque la Computación Paralela debía ser la respuesta a estas demandas, no lograba imponerse como paradigma corriente de computación

### **Paralelismo**

¿Cuál podría ser la clave que impulsará el desarrollo de computaciones paralelas en el futuro?

#### Tres candidatos:

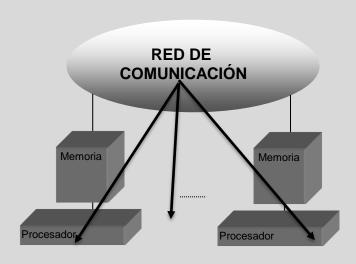
- el hardware
- el software
- un modelo de computación intermedio

### Modelos de Computación

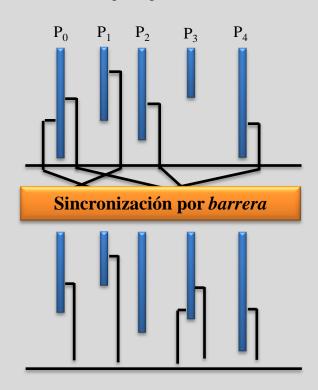
Definen un compromiso entre las capacidades del hardware y los requerimientos del software

### **Bulk Synchronous Parallel Model**

#### Mecanismo de sincronización



#### superpasos



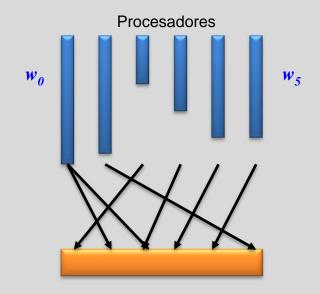
Valiant, Leslie G., "A Bridging Model for Parallel Computation", Communications of the ACM, Aug., 1990, Vol. 33, No. 8, pp. 103-111

``BSPlib: The BSP Programming Library' <u>Jonathan M. D. Hill</u>, <u>Bill McColl</u>, Dan C. Stefanescu, <u>Mark W. Goudreau</u>, Kevin Lang, Satish B. Rao, <u>Torsten Suel</u>, Thanasis Tsantilas, and <u>Rob Bisseling</u>. Parallel Computing, 1998.

### Modelo de Costo BSP



T = W + CS



Cada  $P_i$  realiza cómputo con costo  $w_i$  envía  $out_i$  y recibe  $in_i$  mensajes

El costo de cada superpaso es:

• 
$$w_s = max \{ w_i / i \in \{ 0, ..., P-1 \} \}$$

• 
$$h_s = max \{ in_{s,i} @ out_{s,i} / i \in \{ 0, ..., P-1 \} \}$$

$$t_s \approx w_s + g_H * h_s + L_H$$

El costo de un Programa con R superpasos es:

$$T_R = \sum_{s=1,R} (t_s)$$

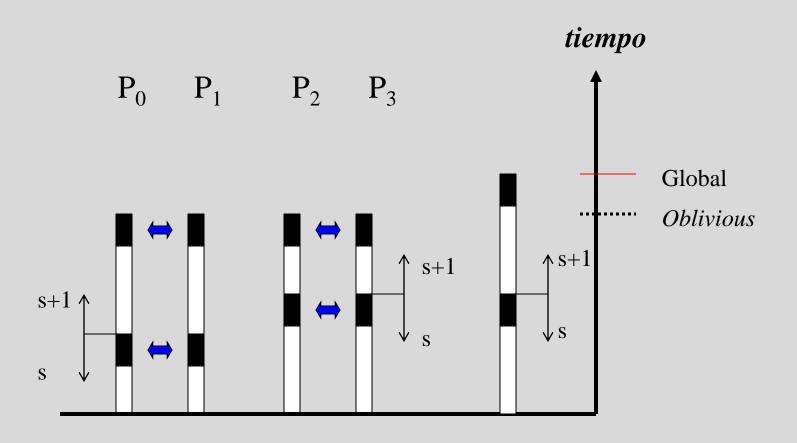
### MODELO BSP

Una computadora *BSP* queda caracterizada por los siguientes parámetros :

- P es el número de procesadores de la máquina BSP
- **s** es la velocidad del procesador
- L es el costo, en steps, de realizar una sincronización por barrera
- g es el costo, en steps/word, de entregar mensajes

Las barreras globales son costosas de implementar

### Sincronización Oblivia



### MODELO OBSP

- → Basado en el concepto de superpasos
  - → Semántica *BSP* es preservada

- → Admite el particionado del conjunto de procesadores
  - → Relación de Sociedad

### MODELO DE COSTO OBSP

La ejecución de un programa en una máquina *BSP*  $X=\{p_0, p_1, ..., p_{P-1}\}$  avanza en superpasos:

Si el superpaso s finaliza en una sincronización oblivious:

$$\Omega_{s,i} = \{ p_j \in X / p_j \text{ envia/recibe un mensaje a/desde } p_i \text{ durante el superpaso } s \} \cup \{p_i\}$$

Si el superpaso s finaliza en una barrera global:

$$\Omega_{s,i} = X$$

### MODELO DE COSTO OBSP

El costo individual de un superpaso oblivious:

$$t_{s,i} = \max \{ w_{s,j} / j \in \Omega_{s,i} \} + (g * h_{s,i} + L_{|\Omega s,i|})$$

$$h_{s,i} = \max \{ in_{s,j} @ out_{s,j} / j \in \Omega_{s,i} \}$$

Es el tiempo del "socio" que mas tiempo necesitó para completar el superpaso

### MODELO DE COSTO OBSP

Sea  $X=\{p_0, p_1, ..., p_{P-1}\}$  una sub-máquina BSP ejecutando la tarea  $\tau$ 

Es necesario definir un vector de acarreo:  $\xi_X = (\xi_0, ..., \xi_{P-1})$ 

$$\Phi_{1,i}(\tau, X, \xi_X) = \max \{ \xi_{Xj} + w_{1,j} \ / \ j \in \Omega_{1,i} \} + (g * h_{1,i} + L_{|\Omega s,i|}) \quad i = 0,..., P-1$$

$$\begin{split} \Phi_{s,i}(\tau,X,\xi_{x}) = \max \; \{ \Phi_{s-1,j}(\tau,X,\xi_{x}) + w_{s,j} \; / \, j \in \Omega_{s,i} \} + \text{(g * h}_{s,\,i} + L_{\mid \Omega \, s,i\mid} \text{)} \\ s = 2,...,r, \; \; i = 0,..., \, P-1 \end{split}$$

### MODELO OBSP

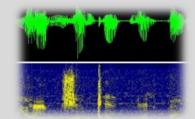
Una computadora *OBSP* queda caracterizada por los siguientes parámetros

- P es el número de procesadores de la máquina BSP
- **s** es la velocidad del procesador
- g es el costo, en steps/word, de entregar mensajes

### Motores de Búsqueda basados en BSP

Consideramos búsquedas por igualdad (texto) y búsquedas por proximidad (videos, como imágenes, secuencias de audio, etc.).









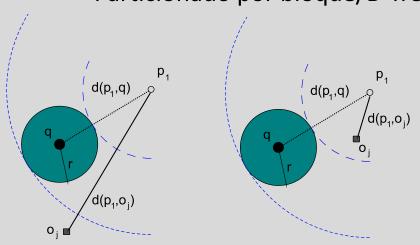
# Motores de Búsqueda basados en BSP

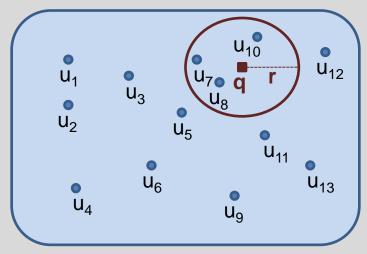
#### • Cluster:

- Texto: Índice Invertido: Distribución Global/Local y Estrategias de Buckets.

- Espacios Métricos: Sparse Spatial Selection:

Particionado por bloque/B-Tree/hibrido





### BSP en memoria compartida?

- Ambientes Híbridos:
  - Espacios Métricos: Indice SSS: Particionado Global (por columna/fila; por batch/round robin).

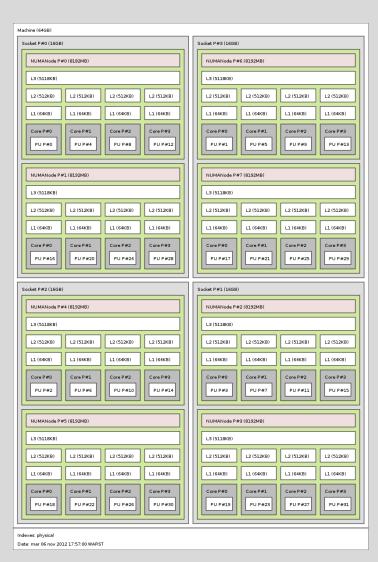


Fig. hwloc facility- Dell Multiprocessor

### Ambientes Jerárquicos

Arquitecturas complejas

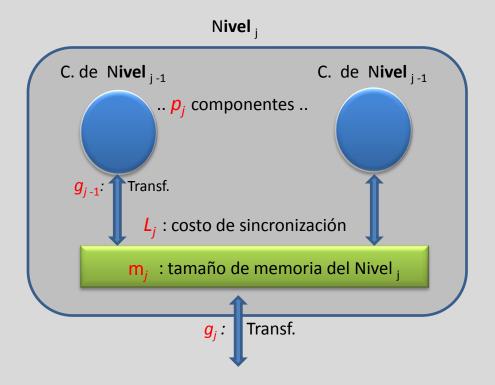
Altamente escalables

Jerárquicas

Heterogéneas

### Multi-BSP

Una computadora Multi-BSP queda caracterizada por los siguientes parámetros:  $(p_1, g_1, L_1, m_1) (p_2, g_2, L_2, m_2) (p_3, g_3, L_3, m_3) ...$ 



**Leslie G. Valiant. A Bridging Model for Multi-Core Computing.** <u>Journal of Computer and System Sciences</u> - <u>Volume 77, Issue 1</u>, January 2011, Pages 154–166

August 29, 2012. MulticoreBSP for C released. A BSPlib version in C aimed at multicore architectures, developed by Albert-Jan Yzelman at the KU Leuven and the Intel ExaScience Lab.

### **Desafíos Actuales**

- Caracterizar las arquitecturas actuales g<sub>j</sub> y L<sub>j</sub>
- ¿Cómo minimizar el impacto de estas nuevas arquitecturas? – Afinidad de hardware

¿Cómo planificar el trabajo? – Scheduling

Performance del estilo Multi-BSP.

#### Seminario Científico STIC-AmSud

« High performance scientific computing in cluster, grid, and cloud computing systems »

Muchas Gracias

marprinti@gmail.com

www.lidic.unsl.edu.ar