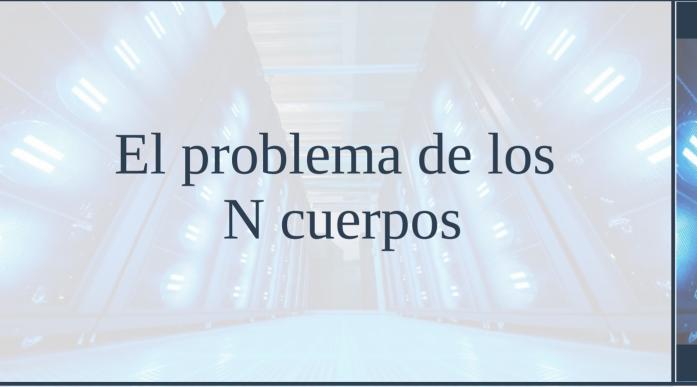
### Sistemas Distribuidos y Paralelos

Ingeniería en Computación



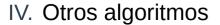






- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - Algoritmo Sistólico
  - Resumen





#### I. El problema de los N Cuerpos

- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### El problema de los N cuerpos



- El problema se conoce como Problema Gravitacional de los N Cuerpos.
- Simula la evolución en los movimientos de partículas (cuerpos) que interactúan según las leyes de la gravitación universal de Newton.
- Condiciones:
  - Cada cuerpo tiene masa, una posición (x,y) y una velocidad.
  - La gravedad causa que los cuerpos aceleren y se muevan.
  - $\blacksquare$  El movimiento de un sistema de N Cuerpos se simula mediante pasos discretos de tiempo.
  - En cada paso se calcula la fuerza que actúa sobre cada cuerpo y se actualiza su velocidad y posición.

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo
- III. Algoritmos Paralelos
  - i. Diseño
  - ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
  - iii. Solución con Memoria Distribuida
    - i. Master/Worker
    - ii. Algoritmo Sistólico
    - iii. Resumen
- IV. Otros algoritmos



#### I. El problema de los N Cuerpos

#### II. Algoritmo secuencial

- i. Calcular fuerzas
- ii. Mover cuerpos
- iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### Algoritmo secuencial

 La solución secuencial a la simulación del problema de los N Cuerpos tiene la siguiente estructura:

```
for(paso = inicio to fin en pasos DT) {
    Calcular fuerzas
    Mover los cuerpos
}
```

• Donde DT es la longitud de cada paso de tiempo

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### Algoritmo secuencial Calcular fuerzas

• En física Newtoniana, la magnitud de la *fuerza* gravitacional entre dos cuerpos con masa  $m_1$  y  $m_2$  es:

$$F = G \cdot \frac{m_1 \cdot m_2}{r^2}$$

- F: módulo de la fuerza ejercida entre ambos cuerpos
- **G:** constante de gravitación universal  $6,67.10^{-11} \text{ Nm}^2 \text{kg}^{-2}$
- r: Distancia entre los dos cuerpos.
  - Asumiendo un espacio bidimensional. Si las posiciones en el espacio de dos cuerpos  $m_1$  y  $m_2$  son  $(x_1,y_1)$  y  $(x_2,y_2)$ , respectivamente, consideramos la distancia Euclidiana:

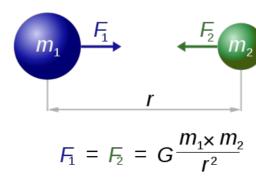
$$r = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}$$

Ignoramos el problema en el cual los cuerpos están muy próximos (Colisión!!!) y el cálculo de la *fuerza* conduce a una inestabilidad numérica

(r² tiende a 0, F tiende a 
$$\infty$$
) 
$$\lim_{r \to 0} F = \lim_{r \to 0} G \cdot \frac{m_1 \cdot m_2}{r^2} = \infty$$

### Algoritmo secuencial Calcular fuerzas

- La dirección de la *fuerza* que el cuerpo  $m_1$  ejerce sobre el cuerpo  $m_2$  está dada por un vector en el sentido  $m_1$  a  $m_2$
- La dirección de la *fuerza* que el cuerpo  $m_2$  ejerce sobre el cuerpo  $m_1$  está dada por un vector en el sentido  $m_2$  a  $m_1$
- Las magnitudes de las fuerzas que ejerce cada cuerpo sobre el otro son las mismas, pero de sentido opuesto:



- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo
- III. Algoritmos Paralelos
  - i. Diseño
  - ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
  - iii. Solución con Memoria Distribuida
    - i. Master/Worker
    - ii. Algoritmo Sistólico
    - iii. Resumen





### Algoritmo secuencial Mover cuerpos

 La fuerza total que experimenta un cuerpo es la suma de las fuerzas ejercidas por cada uno de los otros cuerpos.

- Las fuerzas son vectores. Las sumas de vectores son conmutativas, los vectores de fuerza pueden sumarse en cualquier orden.
- Las fuerzas gravitacionales sobre un cuerpo causan que este acelere y se mueva.
- La relación entre fuerza, masa y aceleración se describe en la ecuación (2<sup>da</sup> Ley de Newton):

$$F = m \cdot a$$

• La aceleración de un cuerpo m es la fuerza total ejercida sobre el cuerpo dividido su masa.

$$a = \frac{F}{m}$$

### Algoritmo secuencial Mover cuerpos

 Durante un intervalo pequeño dt, la aceleración (a) sobre un cuerpo m es aproximadamente constante, así que el cambio de velocidad (dv) es:

$$dv = a \cdot dt$$

• El cambio en la posición (dp) del cuerpo es la integral de su velocidad y la aceleración sobre el intervalo de tiempo dt, el cual es aproximadamente:

$$dp = v \cdot dt + \frac{a}{2} \cdot dt^2 = \left(v + \frac{dv}{2}\right) \cdot dt$$

• Esta fórmula emplea la estrategia leapfrog: la mitad del cambio en la *posición* se debe a la antigua *velocidad*, la otra mitad se debe a la nueva *velocidad*.

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo
- III. Algoritmos Paralelos
  - i. Diseño
  - ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
  - iii. Solución con Memoria Distribuida
    - i. Master/Worker
    - ii. Algoritmo Sistólico
    - iii. Resumen
- IV. Otros algoritmos



### Algoritmo secuencial Programa principal

• El algoritmo secuencial resuelve el problema con un orden  $O(n^2)$ :

```
#define G 6.673e-11
const unsigned bodies = ...;
const unsigned DT = ...;
typedef struct T3Dpoint{
     double x:
     double v;
 T3Dpoint t
//Definiciones de variables compartidas
double m[bodies]; //Masa
T3Dpoint t p[bodies], v[bodies], f[bodies]; //Posición, velocidad y fuerza, respectivamente
int main(int argc, char *argv[]) {
     for(timeSteps = start; timeSteps <= finish; timeSteps += DT) {</pre>
          calculateForces();
          moveBodies();
```



# Algoritmo secuencial Función calculateForces y moveBodies

```
void moveBodies() {
                                                     dv = a \cdot dt = \frac{F}{U} \cdot dt
void calculateForces() {
                                                                            T3Dpoint dv, dp;
double r, F; T3Dpoint t direction;
                                                                                  for(i = 0; i < bodies; i++) {
     for (i = 0; i < bodies - 1; i++) {
                                                                                       dv.x = (f[i].x / m[i]) * DT;
       for (j = i+1; j < bodies; j++) {
                                            r = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}
                                                                                       dv.v = (f[i].v / m[i]) * DT;
           r = sqrt((p[j].x - p[i].x)^2 + (p[j].y - p[i].y)^2);
                                                                                        dp.x = (v[i].x + dv.x/2) * DT;
           F = G*(m[i]*m[j])/r^2;
                                                                                        dp.y = (v[i].y + dv.y/2) * DT;
                                                                  dp = (v + \frac{dv}{2}) \cdot dt
           direction.x = p[j].x - p[i].x; \blacktriangleright F = G \cdot \frac{m_1 \cdot m_2}{2}
           direction.y = p[j].y - p[i].y;
                                                                                        v[i].x+= dv.x;
                                                                                        v[i].y+= dv.y;
           f[i].x += F * direction.x/r;
           f[j].x -= F * direction.x/r;
                                                                                        p[i].x+=dp.x;
           f[i].y += F * direction.y/r;
                                                                                        p[i].y+=dp.y;
           f[j].y -= F * direction.y/r;
                                                                                  //Re-inicializa el vector de fuerza
                                                                                        f[i].x = f[i].y = 0.0
```

Par (i,j) y (j,i) a la vez.

Las magnitudes de las fuerzas que ejerce cada cuerpo sobre el otro son las mismas, pero de sentido opuesto.



Leapfrog: la mitad del cambio en la posición se debe a la antigua velocidad y la otra mitad a la nueva velocidad.

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - Algoritmo Sistólico
  - Resumen





- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### **Algoritmos paralelos**

- Paralelizamos el algoritmo secuencial a partir de las siguientes condiciones:
  - P unidades de procesamiento, un proceso o hilo por unidad de procesamiento
  - El número de cuerpos (bodies) es mayor a P y múltiplo de P

Paralelizar la función moveBodies es simple.

Distribuimos proporcionalmente el número de cuerpos entre *P* procesos.



#### **Embarrassing Parallel Problem**

No podemos hacer lo mismo con la función calculateForces. Distribuir proporcionalmente los cuerpos lleva a desbalance de carga:

- El for anidado no es regular
- El primer proceso calcula la fuerza del primer cuerpo con los demás.
- El último proceso calcula la fuerza de sólo los dos últimos cuerpos.

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### Algoritmos paralelos Diseño

	Dependencia entre ambas operaciones								
( Contract of the contract of	Calculo de fuerzas	Movimiento de cuerpos (Embarrassing Parallel Problem)							
Descomposición	Por datos de entrada. Granularidad mas fina: una tarea es el cálculo de la fuerza entre un par de cuerpos. Suponiendo 4 cuerpos (numerados de 0 a 3), el total de tareas es la combinación de 4 tomados de a 2: (0,1) (0,2) (0,3) (1,2) (1,3) (2,3)	Por datos de entrada. Granularidad mas fina: una tarea es el movimiento de un cuerpo.							
Comunicación	La analizaremos en cada solución propuesta.	Comunicación inexistente.							
Aglomeración	La analizaremos en cada solución propuesta dependiendo de la granularidad elegida.	Suponiendo $P$ unidades de procesamiento y $C$ cuerpos, cada tarea será el movimiento de $C/P$ cuerpos.							
Марео	Podemos plantear un <b>mapeo estático</b> por partición de <b>tareas</b> , pero dado que hay desbalance de carga podemos utilizar un <b>mapeo dinámico</b> . De acuerdo a la solución propuesta emplearemos uno u otro según convenga.  Dependencia entre	Estático por partición de datos.							

El esfuerzo de diseño está en el **cálculo de fuerzas** ya que el movimiento es simple de diseñar y resolver.

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen





### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida - SPMD - Estrategias

#### Descomposición:

Suponiendo el problema con 8 cuerpos (numerados de 0 a 7)

Cuerpo

**Tarea** 

Granularidad elegida: una tarea es el cómputo de los pares de un cuerpo

#### Granularidad mínima – Pares de fuerzas: combinación 8 tomados de a 2

(0.1) (0.2) (0.3) (0.4) (0.5) (0.6) (0.7) (1.2) (1.3) (1.4) (1.5) (1.6) (1.7) (2.3) (2.4) (2.5) (2.6) (2.7) (3.4) (3.5) (3.6) (3.7) (4.5) (4.6) (4.7) (5.6) (5.7) (6.7)

**Granularidad elegida (Tarea: cálculo de un cuerpo)** 

Pares de fuerza

0	0	{(0,1) (0,2) (0,3) (0,4) (0,5) (0,6) (0,7)}
1	1	{(1,2) (1,3) (1,4) (1,5) (1,6) (1,7)}
2	2	{(2,3) (2,4) (2,5) (2,6) (2,7)}
3	3	{(3,4) (3,5) (3,6) (3,7)}
4	4	{(4,5) (4,6) (4,7)}
5	5	{(5,6) (5,7)}
6	6	{(6,7)}



### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Estrategias

- Debemos analizar como distribuir los cuerpos (tareas) entre los hilos o procesos de manera de balancear la carga de trabajo.
- Suponemos 2 unidades de procesamiento. Por lo tanto, tendremos 2 procesos o hilos  $P_0$  y  $P_1$ . Existen tres formas de asignar los cuerpos:

	Cuerpos								
	0	1	2	3	4	5	6	7	
Proporcional	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	
Stripes	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>							
Stripes reverso (competencias)	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>0</sub>	

 Para comparar estas estrategias obtenemos la cantidad de pares de fuerzas que debe calcular cada proceso (Aglomeración).

**Stripes** 

Reverso

4

6

0

3

4

{(4,5) (4,6) (4,7)}

 ${(3,4)(3,5)(3,6)(3,7)}$ 

{(4,5) (4,6) (4,7)}

 $\{(0,1)(0,2)(0,3)(0,4)(0,5)(0,6)(0,7)\}$ 

{(6,7)}

{}

Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Estrategias										
**		$P_0$		P <sub>1</sub>						
	Cuerpo	Pares	Nro Pares		Pares	Nro Pares				
Proporcional	0	{(0,1) (0,2) (0,3) (0,4) (0,5) (0,6) (0,7)}	7	4	{(4,5) (4,6) (4,7)}	3				
	1	{(1,2) (1,3) (1,4) (1,5) (1,6) (1,7)}	6	5	{(5,6) (5,7)}	2				
	2	{(2,3) (2,4) (2,5) (2,6) (2,7)}	5	6	{(6,7)}	1				
	3	{(3,4) (3,5) (3,6) (3,7)}	4	7	{}	0				
		Total a calcular P₀	22		6					
Stripes	0	{(0,1) (0,2) (0,3) (0,4) (0,5) (0,6) (0,7)}	7	1	{(1,2) (1,3) (1,4) (1,5) (1,6) (1,7)}	6				
	2	{(2,3) (2,4) (2,5) (2,6) (2,7)}	5	5	{(5,6) (5,7)}	2				

3

1

16

7

4

3

0

14

3

7

1

2

5

6

 $\{(3,4)(3,5)(3,6)(3,7)\}$ 

 $\{(1,2), (1,3), (1,4), (1,5), (1,6), (1,7)\}$ 

 $\{(2,3)(2,4)(2,5)(2,6)(2,7)\}$ 

{}

{(5,6) (5,7)}

{(6,7)}

4

0

12

6

5

2

1

14

Total a calcular P<sub>1</sub>

Total a calcular P<sub>1</sub>

## 5 {(5,6) (5,7)} $\{(2,3)(2,4)(2,5)(2,6)(2,7)\}$ 5

Total a calcular Po

Total a calcular Po

### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida - SPMD - Resumen

#### Resumen:



	0	1	2	3	4	5	6	7	Carga P₀	Carga P <sub>1</sub>
Proporcional	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	22	6
Stripes	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	16	12						
Stripes reverso	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>0</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>1</sub>	P <sub>0</sub>	14	14

- La estrategia Proporcional obtiene el peor balance de carga, la estrategia por Stripes lo mejora y la estrategia por Stripes Reverso es el mejor caso.
- La implementación por Stripes Reverso es muy costosa. Por lo tanto, implementamos la estrategia de Stripes que proporciona un balance de carga aceptable.
- La solución para 2 procesos o hilos es escalable a P procesos o hilos.
- A partir de la granularidad elegida obtenemos automáticamente un mapeo estático de tareas que asigna a cada proceso o hilo el conjunto de pares a calcular.

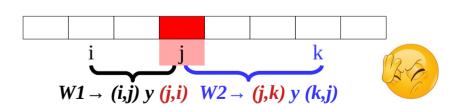
### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Algoritmo

- El algoritmo paralelo sobre memoria compartida:
  - Estrategia por Stripes
  - P workers (procesos o hilos)
  - Paradigma SPMD

```
Process worker [idW: 0 to P-1] {
  for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
      calculateForces(idW);
      moveBodies(idW);
  }
}
Cambios respecto al secuencial</pre>
```



En la solución secuencial, calculateForces () resuelve los pares (i,j) y (j,i) a la vez. Si lo aplicamos a la solución paralela, se produce una condición de carrera cuando un worker calcula el par (i,j) y otro worker el par (j,k).





#### **Soluciones:**

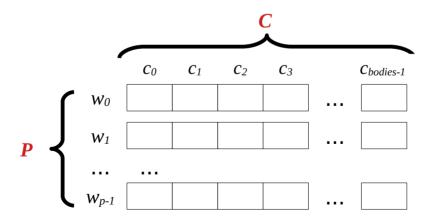
- Sincronizar regiones críticas: una región crítica por cuerpo (costoso e ineficiente!!!)
- **Duplicar cómputo:** w1 calcula sólo (i,j). w2 calcula (j,k) y (j,i) (menor rendimiento!!!)
- Utilizar una matriz de fuerzas: usar más memoria

#### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Matriz de fuerzas

 Como buscamos mayor rendimiento implementamos el algoritmo paralelo utilizando una matriz de fuerzas y calculando los pares (i,j) y (j,i) a la vez:

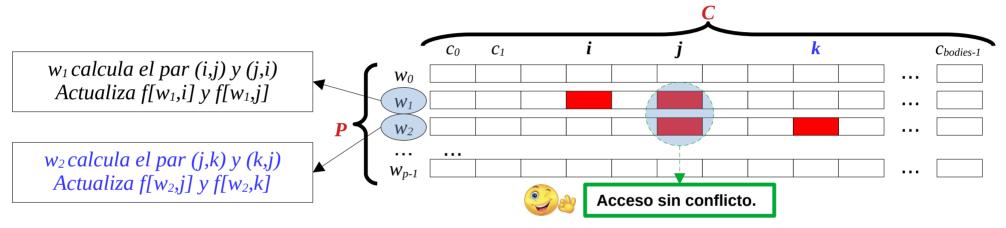


- Las dimensiones de la matriz son PxC:
  - Una fila por worker (P filas)
  - Cada fila del tamaño del número de cuerpos (bodies=C columnas)

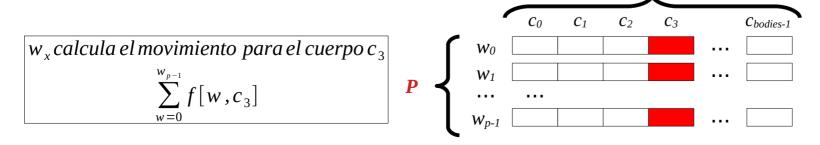


#### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Matriz de fuerzas

• Un worker **calcula la fuerza** entre (i,j) y (j,i) y actualiza las posiciones i y j de su fila:



Otro worker moverá el cuerpo i. Para ello requiere sumar las fuerzas sobre el cuerpo i
calculadas por los otros workers:



### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Algoritmo

- Dependencia de datos entre los workers (Comunicación):
  - Para mover los cuerpos es necesario que todos los workers hayan calculado las fuerzas.
    - Para volver a calcular las fuerzas es necesario la nueva posición.
- El algoritmo requiere barreras de sincronización en cada etapa.

```
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[P,bodies];

Process worker [idW: 0 to P-1]{
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
        calculateForces(idW);
        barrier();
        moveBodies(idW);
        barrier();
}

Cambios respecto al secuencial</pre>
```



### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Compartida – SPMD - Funciones

```
void calculateForces(int idW) {
double r, F; T3Dpoint direction;
     for (i = idW; i < bodies - 1; i+=P)
          for (j = i+1; j < bodies, j++) {
               r = sqrt((p[j].x - p[i].x)^2 + (p[j].y - p[i].y)^2);
               F = G*(m[i]*m[j])/r^2;
               direction.x = p[j].x - p[i].x;
               direction.v = p[i].v - p[i].v;
               f[idW,i].x += F * direction.x/r;
               f[idW,j].x -= F * direction.x/r;
               f[idW,i].v += F * direction.v/r;
               f[idW,j].v -= F * direction.v/r;
```

```
void moveBodies(int idW) {
T3Dpoint dv, dp, force;
     force.x = force.v 0.0;
     for(i = idW; i < bodies; i+=P) {</pre>
       for (k=0; k<P; k++) {
          force.x += f[k,i].x;
          force.v += f[k,i].v;
         f[k,i].x = f[k,i].y = 0.0;
       dv.x = (force.x / m[i]) * DT;
       dv.v = (force.v / m[i]) * DT;
       dp.x = (v[i].x + dv.x/2) * DT;
       dp.y = (v[i].y / dv.y/2) * DT;
       v[i].x+=dv.x;
       v[i].y+=dv.y;
       p[i].x+=dp.x;
       p[i].y+=dp.y;
       force.x = force.v = 0.0
```

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - Algoritmo Sistólico
  - ... Resumen





- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

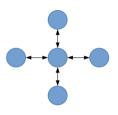
- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen



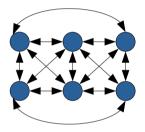


### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Distribuida

- Implementamos el algoritmo paralelo distribuido con dos paradigmas:
  - Master/Worker: utilizando un Mapeo dinámico centralizado



Algoritmo sistólico: utilizando un Mapeo estático basado en partición de tareas



 Dado que estamos en un modelo de memoria distribuida (envío y recepción de mensajes) debemos elegir la solución que minimice el overhead de comunicación.



- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen

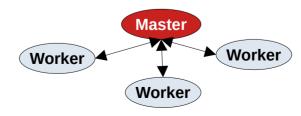




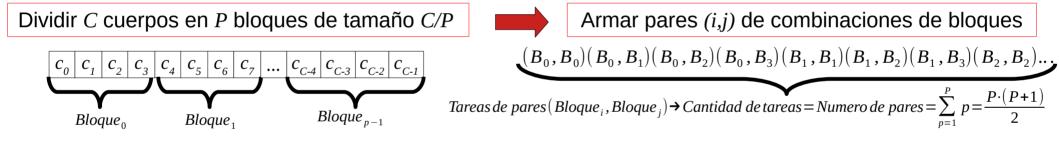
#### Algoritmos paralelos Solución con Memoria Distribuida - Master/Worker

#### Suponemos:

- Un proceso Master que no realiza trabajo, identifica las tareas (descomposición) determina la granularidad (descomposición + aglomeración) y las distribuye.
- P workers que inicialmente conocen todos los cuerpos, su posición inicial y su velocidad inicial.
- Dos etapas bien diferenciadas:
  - Calcular las fuerzas: sensible al desbalance de carga. Para balancear la carga utilizamos un mapeo dinámico centralizado.
  - Mover los cuerpos: no hay problemas de balance de carga. Realizamos un mapeo estático de tareas.



- Para el cálculo de fuerzas, podemos considerar dos tipos de granularidad:
- 8
- Fina (un par de cuerpos): mucha comunicación de mensajes pequeños.
- Gruesa (pares de bloques de cuerpos):



Una tarea es el par (i,j) que representa el cálculo de las fuerzas del bloque i con el bloque j

• Luego, los workers piden al Master tareas repetidamente, es decir piden pares  $(B_i, B_j)$  y calculan las fuerzas.

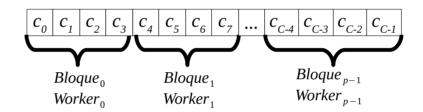
worker<sub>1</sub>

worker<sub>0</sub>)

Master

worker<sub>3</sub>

- Terminadas las tareas (cálculo de fuerzas), se hace un mapeo estático, uno a uno, entre los bloques y los Workers para realizar el movimiento de los cuerpos:
  - Worker<sub>0</sub> mueve el Bloque<sub>0</sub>
  - Worker<sub>1</sub> mueve el Bloque<sub>1</sub>
  - ... Worker<sub>P-1</sub> mueve el Bloque<sub>P-1</sub>



- Cada worker necesita el vector de fuerzas de su bloque. Dos formas de intercambiarlos:
  - Centralizada mediante el Master: comunicación muy costosa
  - Distribuida: cada worker envía su vector de fuerzas a los otros workers
- Una vez que los workers realizaron los movimientos, intercambian las nuevas posiciones y velocidades con los otros workers para un nuevo ciclo (comunicación).





```
Process Master{
Declaración e inicialización de variables
  for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
        Inicializar las tareas
        for(i=0; i < numTasks + P; i++{
            receive getTask(idW);
            (block1,block2)=nextTask(tareas);
            send workerTask[worker](block1,block2);
        }
    }
}</pre>
```

- (block1, block2) representa una tarea compuesta por ese par
- El límite del for es numTasks + P: es el número de tareas mas P veces indicando que no hay mas tareas
- Para indicar que no hay más tareas se puede enviar (-1,-1)



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[bodies]; // y otras variables;
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT){
        1 solicitar tarea al master y calcular fuerzas
        2 intercambiar fuerzas con otros workers y calcular movimientos de mi
bloque
        3 intercambiar cuerpos, velocidades y posiciones
        4 reinicializar f a cero
    }
}</pre>
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[bodies]; // y otras variables;
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {</pre>
     //1 solicitar tarea al master y calcular fuerzas
        while (hayaTareas) {
             send getTask(idW);
             receive workerTask(block i, block j);
             If (hay tarea) Calcular fuerzas entre los cuerpos de block i y block j
     2 intercambiar fuerzas con otros workers y calcular movimientos de mi bloque
     3 intercambiar cuerpos, velocidades y posiciones
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[bodies]; // y otras variables;
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT){</pre>
     1 solicitar tarea al master y calcular fuerzas
     //2 intercambiar fuerzas con otros workers y calcular movimientos de mi bloque
        for (i=0, i< P, i++)
             if (i != idW) send forces[i](f);
        for (i=0, i< P, i++) {
             if (i != idW) receive forces[i](tf);
             sumar fuerzas de tf a f
        actualizar p y v para mi bloque de cuerpos
     3 intercambiar cuerpos, velocidades y posiciones
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[bodies]; // y otras variables;
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {</pre>
     1 solicitar tarea al master y calcular fuerzas
     2 intercambiar fuerzas con otros workers y calcular movimientos de mi bloque
     //3 intercambiar cuerpos, velocidades y posiciones
        for (i=0, i< P, i++)
             if (i != idW) send bodies[i](idW,p,v);
        for (i=0, i< P, i++) {
             if (i != idW) receive bodies[i](idW,tp,tv);
             mover los cuerpos de tp y tv a p y v
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
T3Dpoint m[bodies] p[bodies], v[bodies], f[bodies]; // y otras variables;
  for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
    1 solicitar tarea al master y calcular fuerzas
    2 intercambiar fuerzas con otros workers y calcular movimientos de mi bloque
    3 intercambiar cuerpos, velocidades y posiciones
    //4 reinicializar f a cero
    for(i = 0; i < bodies; i++)
        f[i].x = f[i].y = 0.0;
}</pre>
```



#### **Agenda**

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

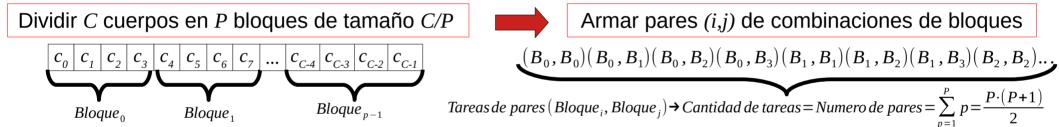
#### III. Algoritmos Paralelos

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - Master/Worker
  - Algoritmo Sistólico
  - iii. Resumen

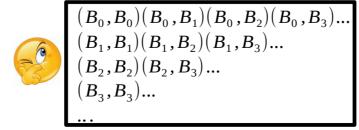




- Descomponemos el problema siguiendo la estrategia del paradigma master/worker.
- Suponiendo P workers y C cuerpos:



- Luego, realizamos un mapeo estático de pares de bloques en base a las estrategias de la implementación sobre memoria compartida:
  - Proporcional
  - Stripes
  - Stripes Reversos



- Si analizamos cada una de las estrategias nos encontramos con lo siguiente:
  - Proporcional:
    - Carga menos balanceada
    - Menos espacio de almacenamiento local por cada worker
    - Menos comunicación: mensajes mas cortos y la mitad que otras estrategias
  - Stripes o Stripes reversos:
    - Carga más balanceada
    - Más espacio de almacenamiento: cada worker necesita tener su propia copia de los vectores de posición, velocidad, fuerza y masa
    - Más comunicación: cada worker debe intercambiar vectores completos, esto es un gran número de mensajes muy grandes



Seguimos una estrategia Proporcional.

El desbalance puede verse compensado al minimizar las comunicaciones.

- Suponiendo 4 Workers (P=4) y C cuerpos:
  - 4 bloques de C/4 cuerpos cada uno.
  - Granularidad elegida (Aglomeración): una tarea es el cómputo de todos los pares de un bloque i
    - $((B_i,B_i), (B_i,B_{i+1}), (B_i,B_{i+2})...(B_i,B_{P-1}))$
  - Cada worker se encarga de una tarea (Mapeo):
- Inicialmente, cada worker posee solo los cuerpos que corresponden a su bloque.

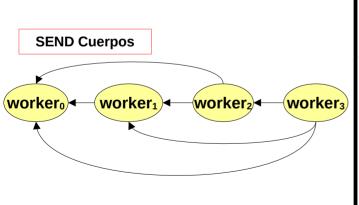
Tarea	Bloque	Pares de bloques	Worker
0	$B_0$	$\{ (B_0, B_0)(B_0, B_1)(B_0, B_2)(B_0, B_3) \}$	Worker <sub>0</sub>
1	$B_1$	$\{ (B_1, B_1)(B_1, B_2)(B_1, B_3) \}$	Worker₁
2	$B_2$	$\{ (B_2,B_2)(B_2,B_3) \}$	Worker <sub>2</sub>
3	$B_3$	$\{(B_3,B_3)\}$	Worker₃

Comunicación en 3 etapas:



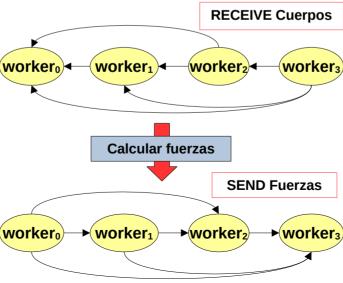
#### Etapa 1

Los workers envían sus cuerpos a los workers con menor idW.



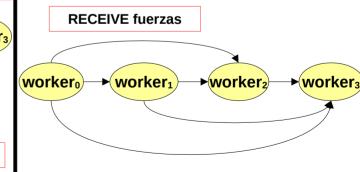
#### Etapa 2

Reciben los cuerpos de los workers con mayor idW, calculan las fuerzas de su bloque con lo recibido y la envían.



#### Etapa 3

Reciben las fuerzas de los workers con menor idW y actualizan la velocidad y posición.



# El worker<sub>0</sub>:



- Se encarga de los 4 primeros pares de bloques  $\{(B_0, B_0)(B_0, B_1)(B_0, B_2)(B_0, B_3)\}$
- Necesita las posiciones y velocidades para los cuerpos en los bloques  $B_1$ ,  $B_2$  y  $B_3$ , y necesita enviar a otros workers las fuerzas calculadas de estos bloques
- Pero no necesita enviar a otros workers la posición o velocidad de sus propios cuerpos y tampoco necesita recibir información de fuerza de ningún otro worker

#### El worker, :

- Se encarga sólo del par  $(B_3,B_3)$
- No necesita enviar las fuerzas a ningún otro worker y tampoco recibir la posición y velocidad de ningún otro cuerpo

#### Workers intermedios:

Deben enviar las fuerzas a otros workers y recibir las nuevas posiciones y velocidades.

- A tener en cuenta:
  - Si los bloques tienen todos el mismo tamaño la carga estará desbalanceada pero podría compensar cualquier aumento en el número y tamaño de mensajes.
  - Podemos utilizar bloques de tamaño variable y de esa forma lograr mayor balance.
  - Las partes del código donde hay pasaje de mensajes podrían no ser simétricas: workers diferentes envían diferente números de mensajes y lo hacen en diferentes momentos:
    - Ventaja: podemos superponer cómputo con comunicación (overlapping). En particular, cada worker envía mensajes y hace cómputo local antes de recibir mensajes y procesarlos.

```
Process worker[idW:0 to P-1]{
int blockSize // Tamaño de mi bloque de cuerpos
int tempSize = número máximo de otros cuerpos en mensajes
T3Dpoint m[bodies] p[blockSize], v[blockSize], f[blockSize];
T3Dpoint tp[tempSize], tv[tempSize], tf[tempSize];
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {</pre>
     1 enviar mis cuerpos a workers con menor idW y calcular fuerzas para mi bloque
     2 recibir cuerpos de workers con mayor idW y calcular fuerzas entre
     lo recibido y mi bloque. Luego, enviárselas a estos nuevamente
     3 recibir las fuerzas de los workers con menor idW. Actualizar p y v.
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
int blockSize // Tamaño de mi bloque de cuerpos
int tempSize = número máximo de otros cuerpos en mensajes
T3Dpoint m[bodies] p[blockSize], v[blockSize], f[blockSize];
T3Dpoint tp[tempSize], tv[tempSize], tf[tempSize];
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
     1 enviar mis cuerpos a workers con menor idW y calcular fuerzas para mi bloque
        for (i=0; i < idW-1, i++)
             send bodies[i](w,p,v);
        calculo f para mi bloque de cuerpos
     2 recibir cuerpos de workers con mayor idW y calcular fuerzas entre
     lo recibido y mi bloque. Luego, enviárselas a estos nuevamente
     3 recibir las fuerzas de los workers con menor idW. Actualizar p v v.
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
int blockSize // Tamaño de mi bloque de cuerpos
int tempSize = número máximo de otros cuerpos en mensajes
T3Dpoint m[bodies] p[blockSize], v[blockSize], f[blockSize];
T3Dpoint tp[tempSize], tv[tempSize], tf[tempSize];
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
     1 enviar mis cuerpos a workers con menor idW y calcular fuerzas para mi bloque
     2 recibir cuerpos de workers con mayor idW, calcular fuerzas entre
     lo recibido y mi bloque. Luego, enviárselas a estos nuevamente
        for (i=idW+1, i< P, i++) {
             receive bodies[i] (otherWorker, tp, tv);
             calculo fuerzas entre mi bloque y el bloque de otherWorker. Las guardo en tf
             send forces[otherWorker](tf)
     3 recibir las fuerzas de los workers con menor idW. Actualizar p y v.
     4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
int blockSize // Tamaño de mi bloque de cuerpos
int tempSize = número máximo de otros cuerpos en mensajes
T3Dpoint m[bodies] p[blockSize], v[blockSize], f[blockSize];
T3Dpoint tp[tempSize], tv[tempSize], tf[tempSize];
    for(timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {</pre>
        1 enviar mis cuerpos a workers menor idW y calcular fuerzas para mi bloque
        2 recibir cuerpos de workers con mayor idW, calcular fuerzas entre
        lo recibido y mi bloque. Luego, enviárselas a estos nuevamente
        3 recibir las fuerzas de los workers con menor idW. Actualizar p y v
        for (i=0; i < idW-1, i++) {
             receive forces[i](tf);
             combinar tf con f
        actualizar p y v para mis cuerpos
        4 reinicializar f a cero
```



```
Process worker[idW:0 to P-1]{
int blockSize // Tamaño de mi bloque de cuerpos
int tempSize = número máximo de otros cuerpos en mensajes
T3Dpoint m[bodies] p[blockSize], v[blockSize], f[blockSize];
T3Dpoint tp[tempSize], tv[tempSize], tf[tempSize];
    for (timeSteps = start, timeSteps <= finish; timeSteps + DT) {
     1 enviar mis cuerpos a workers con menor idW y calcular fuerzas para mi bloque
     2 recibir cuerpos de workers con mayor idW, calcular fuerzas entre
     lo recibido y mi bloque. Luego, enviárselas a estos nuevamente
     3 recibir las fuerzas de los workers con menor < idW. Actualizar p y v
     4 reinicializar f a cero
        for(i = 0; i < blockSize; i++)</pre>
             f[i].x = f[i].v = 0.0;
```



#### **Agenda**

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo

#### III. Algoritmos Paralelos

- i. Diseño
- ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
- iii. Solución con Memoria Distribuida
  - i. Master/Worker
  - ii. Algoritmo Sistólico
  - Resumen





# Algoritmos paralelos Solución con Memoria Distribuida - Resumen

Paradigma	Mensajes	Número de Mensajes	Cuerpos por mensaje
Master/Workers	Solicitar tasks	2 * (numTask + P)	2
	Intercambiar fuerzas	P * (P - 1)	n
	Intercambiar cuerpos	P * (P - 1)	2*n
Algoritmo sistólico	Intercambiar cuerpos	P * (P - 1)/2	2*n
	Intercambiar fuerzas	P * (P - 1)/2	n

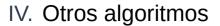


La elección de una u otra estrategia dependerá de las arquitecturas y la red de comunicación utilizada.

Sólo podemos determinar cuál es la solución más adecuada a través de la **experimentación**.

#### **Agenda**

- I. El problema de los N Cuerpos
- II. Algoritmo secuencial
  - i. Calcular fuerzas
  - ii. Mover cuerpos
  - iii. Algoritmo
- III. Algoritmos Paralelos
  - i. Diseño
  - ii. Solución con Memoria Compartida SPMD
  - iii. Solución con Memoria Distribuida
    - i. Master/Worker
    - ii. Algoritmo Sistólico
    - iii. Resumen





#### **Otros algoritmos**

- La parte dominante del algoritmo es el cálculo de fuerzas de orden  $O(n^2)$  en cada paso. Otras soluciones intentan reducir ese orden mediante la siguiente condición:
  - La fuerza entre dos cuerpos suficientemente lejos es insignificante
  - Un grupo de cuerpos muy cercanos puede considerarse como un único cuerpo con respecto a otros muy lejanos
  - Algoritmos complejos que siguen esta idea, descartan las estructuras lineales organizando los cuerpos por proximidad en árboles:
    - Barnes Hut O(n.log n)
    - Faster Multipole Method *O(n)*

