

Tema 1: Introducción Programación Concurrente

Elvira Albert

DEPARTAMENTO DE SISTEMAS INFORMÁTICOS Y
COMPUTACIÓN

Universidad Complutense de Madrid
elvira@sip.ucm.es

Madrid, 2022

- **Programa concurrente:** tiene 2 o más procesos que trabajan juntos para realizar una tarea
- **Proceso:** programa secuencial que ejecuta en un “thread” vs programa concurrente que tiene múltiples threads de control
- **Comunicación:** los procesos cooperan comunicándose
 - **memoria compartida:** un proceso escribe en una variable que es leída por otro
 - **paso de mensajes:** proceso envía un mensaje que es leído por otro
- **Sincronización:** los procesos necesitan sincronizarse para llevar a cabo las tareas
 - **exclusión mutua:** las secciones críticas de instrucciones no se ejecutan a la vez
 - **sincronización condicional:** retrasar la ejecución de un proceso hasta que se cumpla cierta condición

- **Multi-procesadores de memoria compartida**

- problema de consistencia de la cache
- problema de consistencia de la memoria
- el programador debe conocer las características del sistema de memoria y escribir programas considerándolo

- **Multi-computadores con memoria distribuida**

- Multi-procesador con memoria distribuida (no tienen problemas de consistencia)
- Multi-computador: los procesadores y la red están físicamente cerca (gran velocidad de comunicación)
- Sistema de red: los nodos están conectados por una red local (los mensajes tardan más en llegar que en multi-computador)

- **Combinaciones multi-procesadores de memoria compartida y distribuidos**

- los nodos de una máquina distribuida pueden ser multi-procesadores de memoria compartida
- la red de interconexión puede soportar paso de mensajes y acceso directo a la memoria remota



Figure 1.1 Processors, cache, and memory in a modern machine.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

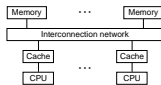


Figure 1.2 Structure of Shared-Memory Multiprocessors.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

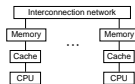


Figure 1.3 Structure of distributed-memory machines.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

Aplicaciones y estilos de programación

- **Aplicaciones multi-hilo concurrentes**

- programa que contiene múltiples procesos
- cada proceso se planifica y ejecuta independientemente
- $\#procesos > \#procesadores$ (tienen que pedir turno)
- interacción típicamente a través de memoria compartida
- ejemplos: sistemas de ventana, sistemas de tiempo real, sistemas operativos

- **Aplicaciones distribuidas**

- procesos que se comunican intercambiando mensajes
- a menudo se organizan como cliente-servidor
- sus componentes pueden ser aplicaciones multi-hilo
- interacción típicamente a través de paso de mensajes
- ejemplos: servidores de ficheros, bases de datos, servidores web

- **Computación paralela**

- resolver computaciones grandes de manera muy eficiente
- se ejecutan en procesadores paralelos ($\#procesos \equiv \#procesadores$)
- ejemplos: computaciones científicas, procesamiento de imágenes, optimización

Nuestro objetivo

- diseño de programas concurrentes:
 - tomar decisiones sobre que procesos emplear,
 - cuántos usar y,
 - como deberían interactuar (estas decisiones dependen del tipo de aplicación y del hardware)
- asegurar que la interacción de procesos está correctamente sincronizada

Estudiar modelos de programación concurrente:

- programas imperativos con concurrencia explícita, comunicación y sincronización
- programación asíncrona a través de paso de mensajes

- 1 Introducción
- 2 Procesos y sincronización
- 3 Cerrojos y barreras
- 4 Semáforos
- 5 Monitores
- 6 Implementación
- 7 Paso de mensajes

- Planificación: 2 horas teoría y 2 horas de problemas o laboratorio
- Prácticas de laboratorio: semanas alternas, salvo previo aviso (20 % nota)
- 1 examen escrito
 - Práctica final (mes de mayo): 20 % nota
 - Examen final: 80 % nota

- Bibliografía básica:
 - Gregory R. Andrews. Foundations of Multithreaded, Parallel and Distributed Programming, Addison Wesley.
 - D. Lea, "Programación concurrente en Java. Principios y patrones de diseño". 2ª edición, Addison Wesley, 2001.
- Bibliografía complementaria:
 - M. Ben-Ari, "Principles of Concurrent and Distributed Programming". 2ª edición, Addison - Wesley, 2006.
 - J. Magee y J. Kramer, Concurrency. State Models and Java Programming". Wiley 2006.
 - M. Herlihy y N. Shavit, "The Art of Multiprocessor Programming". Elsevier, 2008.
 - T. Rauber y G. Rünger, "Parallel Programming: for Multicore and Cluster Systems". Springer 2010.

- Paralelismo iterativo
 - programa tiene varios procesos, a menudo idénticos
 - cada proceso es un programa iterativo
 - trabajan juntos para resolver un problema (pase mensajes o memoria compartida)
 - ejemplo: multiplicación de matrices

```
double a[n,n], b[n,n], c[n,n];

for [i = 0 to n-1] {
  for [j = 0 to n-1] {
    # compute inner product of a[i,*] and b[:,j]
    c[i,j] = 0.0;
    for [k = 0 to n-1]
      c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
  }
}
```

Sequential Matrix Multiplication

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

co [i = 0 to n-1] { # compute rows in parallel
  for [j = 0 to n-1] {
    c[i,j] = 0.0;
    for [k = 0 to n-1]
      c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
  }
}

```

Parallel Matrix Multiplication by Rows

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

co [j = 0 to n-1] { # compute columns in parallel
  for [i = 0 to n-1] {
    c[i,j] = 0.0;
    for [k = 0 to n-1]
      c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
  }
}

```

Parallel Matrix Multiplication by Columns

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

do [i = 0 to n-1, j = 0 to n-1] { # all rows and
  c[i,j] = 0.0;                  # all columns
  for [k = 0 to n-1]
    c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
}

```

Parallel Matrix Multiplication by Rows and Columns

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.


```

co [i = 0 to n-1] { # rows in parallel then
  co [j = 0 to n-1] { # columns in parallel
    c[i,j] = 0.0;
    for [k = 0 to n-1]
      c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
  }
}

```

Parallel Matrix Multiplication Using Nested co Statements

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```
process row[i = 0 to n-1] { # rows in parallel
  for [j = 0 to n-1] {
    c[i,j] = 0.0;
    for [k = 0 to n-1]
      c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
  }
}
```

Parallel Matrix Multiplication Using a Process Declaration

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

process worker[w = 1 to P] { # strips in parallel
  int first = (w-1) * n/P; # first row of strip
  int last = first + n/P - 1; # last row of strip
  for [i = first to last] {
    for [j = 0 to n-1] {
      c[i,j] = 0.0;
      for [k = 0 to n-1]
        c[i,j] = c[i,j] + a[i,k]*b[k,j];
    }
  }
}

```

Parallel Matrix Multiplication by Strips (Blocks)

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

- Paralelismo recursivo
 - paralelizar un programa recursivo si tiene múltiples llamadas recursivas independientes
 - llamadas independientes: la intersección de los conjuntos de escritura es vacía
 - ejemplo: integral de una función continua

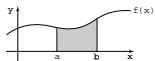


Figure 1.4 The quadrature problem.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```
double fleft = f(a), fright, area = 0.0;
double width = (b-a) / INTERVALS;
for [x = (a + width) to b by width] {
    fright = f(x);
    area = area + (fleft + fright) * width / 2;
    fleft = fright;
}
```

Iterative Quadrature Program

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

double quad(double left,right,fleft,fright,larea) {
    double mid = (left + right) / 2;
    double fmid = f(mid);
    double larea = (fleft+fmid) * (mid-left) / 2;
    double rarea = (fmid+fright) * (right-mid) / 2;
    if (abs((larea+rarea) - lrarea) > EPSILON) {
        # recurse to integrate both halves
        larea = quad(left, mid, fleft, fmid, larea);
        rarea = quad(mid, right, fmid, fright, rarea);
    }
    return (larea + rarea);
}

```

Recursive Procedure for Quadrature Problem

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

```

double quad(double left,right,fleft,fright,larea) {
    double mid = (left + right) / 2;
    double fmid = f(mid);
    double larea = (fleft+fmid) * (mid-left) / 2;
    double rarea = (fmid+fright) * (right-mid) / 2;
    if (abs((larea+rarea) - lrarea) > EPSILON) {
        # recurse to integrate both halves in parallel
        co larea = quad(left, mid, fleft, fmid, larea);
        // rarea = quad(mid, right, fmid, fright, rarea);
        oc
    }
    return (larea + rarea);
}

```

Recursive Parallel Adaptive Quadrature

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.

- Productores y consumidores
 - secuencia de procesos en el que cada uno consume la salida de su predecesor y produce salida para sucesor
 - ejemplo: Unix pipelines
- Clientes y servidores
 - cliente: pide servicio y espera a ser atendido
 - servidor: repetidamente espera solicitudes, las atiende y devuelve respuesta
 - ejemplo: sistemas operativos, bd...
- Peers
 - típicamente hay un coordinador y una serie de workers que interactúan

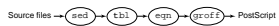


Figure 1.5 A pipeline of processes.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.



Figure 1.6 Clients and servers.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.



Figure 1.7 Matrix multiplications using message passing.

Copyright © 2000 by Addison Wesley Longman, Inc.