

# Arquiteturas de Computadores

Algoritmos paralelos/padrões de paralelismo

João Luís Ferreira Sobral

jls@...

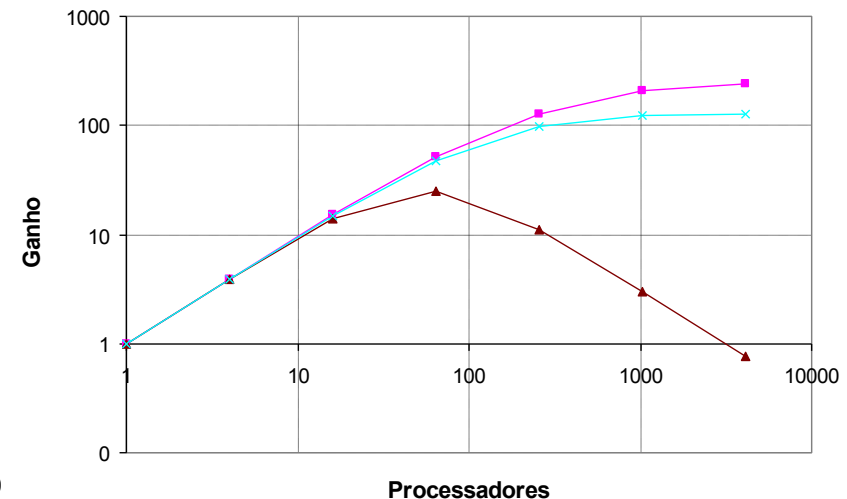
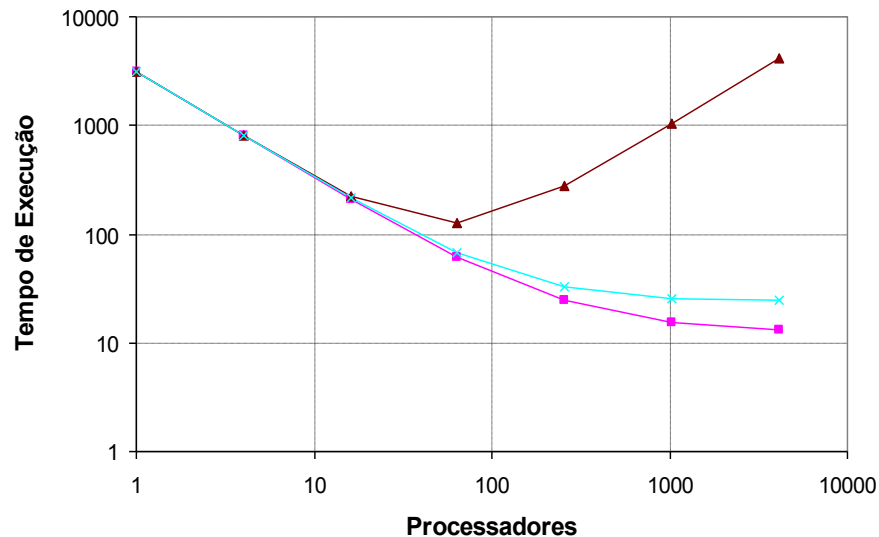
# Algoritmos paralelos

<b>5 – Processamento paralelo</b>	
<b>Conteúdos</b>	5.1 - Processadores Multi-Núcleo
Resultados de Aprendizagem	R5.2 – Identificar oportunidades de processamento paralelo
	R5.3 – Caracterizar as limitações inerentes ao processamento paralelo

# Algoritmos paralelos

Os melhores algoritmos para as arquiteturas paralelas (e.g., multi-núcleo) podem ser significativamente diferentes das variantes sequenciais

- Como comparar dois algoritmos diferentes?
  - Complexidade (  $O(???)$  )
    - Usada para comparar algoritmos sequenciais
  - Escalabilidade
    - Analisar como evolui o tempo de execução do algoritmo quando se aumenta o número de núcleos
    - Em alternativa pode ser usado o *ganho* relativamente à *melhor* versão sequencial:
      - $\text{ganho} = \text{Texe versão paralela} / \text{Texe versão sequencial}$



# Algoritmos paralelos

## Como comparar algoritmos paralelos?

- Exemplo: Somar  $N$  elementos de um vector em  $p$  processadores

- Versão 1:

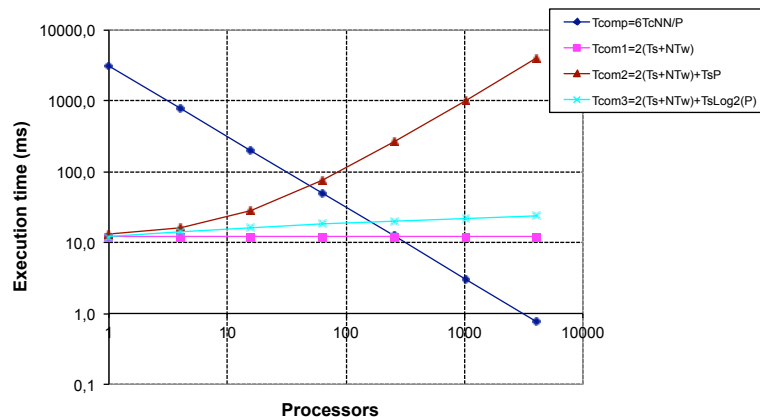
- Cada processador soma  $N/p$  elementos:  $N/p$  passos
- Um dos processadores efetua a soma final:  $p$  passos

$$T_{\text{exe}} = N/p + p$$

- Versão 2:

- Igual à versão 1:  $N/p$  passos
- Em  $\log(p)$  passos:
  - Cada processador soma duas soma parciais

$$T_{\text{exe}} = N/p + \log(p)$$



### Versão 1 para 8 processadores

```
double soma=0;
double s[8];
for(int w=0;w<8;w++) s[w]=0;

#pragma omp parallel for shared(s)
for(int i=0; i<1000000;i++) {
    s[omp_get_thread_num()] += sin(i);
}
for(int w=0;w<8;w++) soma+=s[w];
```

### Versão 2 (redução em paralelo)

```
... // parte inicial igual à versão 1
// for(int w=0;w<8;w++) soma+=s[w];
// log(8) passos
int myID = omp_get_thread_num();

if (myID<4)
    s[myID] += s[myID+4]

if (myID<2)
    s[myID] += s[myID+2]

if (myID<1)
    s[myID] += s[myID+1]
```

# Algoritmos paralelos

## Alguns factores que limitam a escalabilidade dos algoritmos

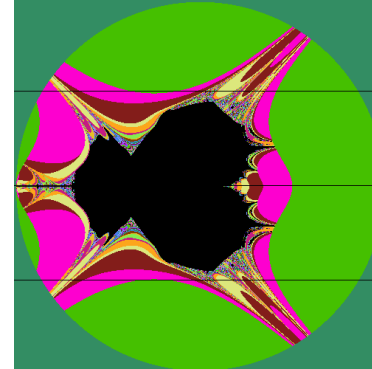
- **Fração sequencial dos algoritmos**
  - Lei de Amdahl
- **Largura de banda de acesso à memória insuficiente**
  - Largura de banda disponível é dividida pelos núcleos em execução
  - Problema é aliviado se o algoritmo/codificação for amigável da *cache*
- **Sincronização entre os vários núcleos**
  - Serializam a execução e introduzem #I adicionais
- **Sobrecargas do paralelismo**
  - Em proporção, aumentam quando o número de núcleos aumenta
- **Trabalho redundante**
  - Operações realizadas simultaneamente pelos vários processadores que não existem na versão sequencial

# Padrões comuns de paralelismo

## Algoritmos embaraçosamente paralelos

- Tipicamente são constituídos por ciclos com iterações independentes
- Podem existir problemas de balanceamento de carga
- Exemplo em OpenMP:

```
#pragma omp parallel for  
for(int i=0; i<ImgSize; i++)  
    for(int j=0; j<ImgSize; j++)  
        Image[i][j] = Mandelbrot(i,j);
```

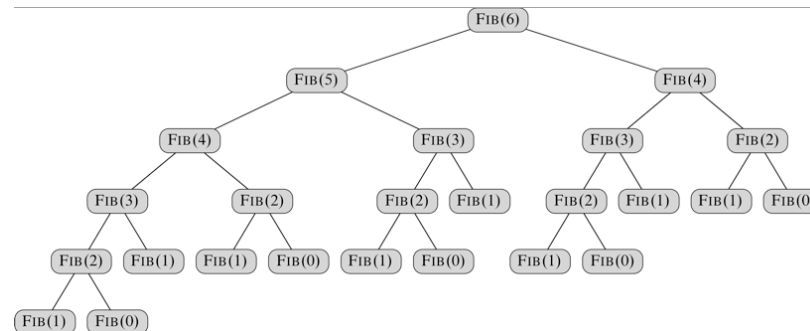


# Padrões comuns de paralelismo

## Funções recursivas com grau superior a 1 (split & merge / divide and conquer)

- As chamadas às subfunções podem ser realizadas em paralelo
  - **Exemplo:**
    - Fibonacci; quicksort
- **Exemplo em OpenMP:**
  - OpenMP introduziu o construtor *task* para suportar este tipo de paralelismo:

```
double fib(double n) {  
    double i, j;  
    if (n<2) return(n);  
  
    #pragma omp task shared(i), firstprivate(n)  
    i = fib(n-1);  
    j = fib(n-2);  
  
    #pragma omp taskwait  
    return(i+j);  
}  
  
int main() {  
  
    #pragma omp parallel  
    #pragma omp single  
    double r = fib(47);  
}
```



# Padrões comuns de paralelismo

## Algoritmos iterativos (heartbeat)

- Executam, repetidamente, uma operação sobre uma estrutura de dados
  - Os valores de uma iteração podem ser executados em paralelo, mas não pode ser iniciada a iteração seguinte sem terminar a anterior

- **Exemplo:**

- Método de Jacobi

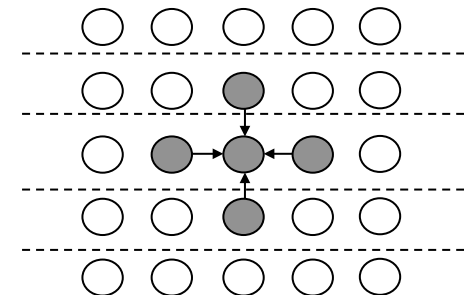
$$X_{i,j}^{(t+1)} = X_{i,j}^{(t)} + X_{i-1,j}^{(t)} + X_{i,j-1}^{(t)} + X_{i+1,j}^{(t)} + X_{i,j+1}^{(t)}$$

- Exemplo em OpenMP:

```
#pragma omp parallel
for(int t=0; t<Niterações; t++) {

    #pragma omp for
    for(int i=1; i<N-1; i++)
        for(int j=1; j<N-1; j++)
            r[i][j]=(x[i-1][j] + x[i+1][j] +
                    x[i][j-1] + x[i][j+1] + x[i][j])/5;

    // #pragma omp barrier // implícito no « omp for »
    // x = r na próxima iteração
}
```





# Programação de arquiteturas multi-núcleo

