# Investigando Paralelismo ao Nível de Instrução (ILP) em C



Esta atividade tem como objetivo investigar os efeitos do **paralelismo ao nível de instrução** (**ILP**) em programas C, analisando como dependências entre iterações afetam o desempenho dos laços sob diferentes níveis de otimização do compilador.

**Meta principal:** Compreender como o compilador explora paralelismo interno e como dependências de dados podem limitar ou facilitar essas otimizações, especialmente em operações vetoriais e loops computacionalmente intensivos.

# **E** Teoria

O **paralelismo ao nível de instrução (ILP)** refere-se à capacidade dos processadores modernos de executar múltiplas instruções simultaneamente, desde que não haja dependências de dados entre elas. O compilador pode explorar ILP reordenando instruções e utilizando recursos internos do processador, mas dependências no código podem limitar esse paralelismo.

### **O** Tipos de Dependência

- Dependência de dados (RAW Read After Write): Uma instrução precisa do resultado de outra anterior
- **Dependência anti (WAR Write After Read):** Uma instrução escreve em um local que será lido por outra
- Dependência de saída (WAW Write After Write): Duas instruções escrevem no mesmo local

### **X** Técnicas de Otimização do Compilador

- Vetorização SIMD: Uso de instruções que processam múltiplos dados simultaneamente
- Loop Unrolling: Desenrolar loops para reduzir overhead de controle
- **Instruction Scheduling:** Reordenação de instruções para maximizar paralelismo
- Register Allocation: Otimização do uso de registradores



# Experimentos Implementados

Nesta atividade, três laços são implementados para ilustrar diferentes cenários de dependência:

### 1 Inicialização de Vetor (Sem Dependências)

```
for (long i = 0; i < N; i++) {
   vector[i] = i * 0.5 + 1.0;
```

### Características:

- Cada elemento do vetor é inicializado de forma independente
- Não há dependência entre iterações
- O compilador pode paralelizar e otimizar facilmente este loop
- Permite vetorização SIMD eficiente

Gargalo: Limitado pela largura de banda da memória (memory bandwidth) para escrita, especialmente em vetores grandes.

### 2 Soma Acumulativa (Com Dependência)

```
double sum_sequential = 0.0;
for (long i = 0; i < N; i++) {
    sum_sequential += vector[i];
}</pre>
```

### Características:

- Os elementos do vetor são somados sequencialmente em uma única variável acumuladora
- Forte dependência entre iterações: cada soma depende do resultado anterior
- Limita significativamente o paralelismo disponível
- O compilador pode aplicar vetorização limitada

**Limitação:** A dependência sequencial força serialização parcial, impedindo paralelismo total mesmo com otimizações agressivas.

### Soma com Múltiplos Acumuladores (Quebra de Dependência)

```
double sum0 = 0.0, sum1 = 0.0, sum2 = 0.0, sum3 = 0.0;
for (long i = 0; i <= N - 4; i += 4) {
    sum0 += vector[i];
    sum1 += vector[i+1];
    sum2 += vector[i+2];
    sum3 += vector[i+3];
}
double sum_parallel = sum0 + sum1 + sum2 + sum3;</pre>
```

### **Características:**

- A soma é dividida entre múltiplas variáveis acumuladoras
- Reduz drasticamente as dependências entre iterações
- Permite ao compilador explorar mais ILP e paralelismo interno

- Facilita vetorização SIMD eficiente
- Aproveita múltiplas unidades funcionais da CPU

**Vantagem:** Loop unrolling manual combinado com quebra de dependência permite ao compilador aplicar otimizações agressivas, resultando em speedups significativos.

# Procedimento Experimental

- 1. Implementar os três loops em C conforme descrito acima
- 2. Compilar o programa com diferentes níveis de otimização:
  - -oø: Sem otimizações (baseline)
  - -o2: Otimizações moderadas
  - -03: Otimizações agressivas, incluindo vetorização e paralelismo
- 3. Medir e comparar os tempos de execução de cada loop em cada nível de otimização
- 4. **Analisar os resultados** e identificar padrões de performance

# Análise de Resultados Esperados

Loop	-O0 (Baseline)	-O2 (Moderado)	-O3 (Agressivo)	Speedup Esperado
1. Inicialização	Lento	Rápido	Muito Rápido	Alto (5-10x)
2. Soma Simples	Lento	Médio	Rápido	Moderado (2-4x)
3. Soma Múltipla	Lento	Rápido	Muito Rápido	Muito Alto (8- 15x)

### Padrões de Performance

### ♦ Loop 1 (Inicialização):

Deve apresentar grande ganho de desempenho com otimizações, pois não há dependências. O compilador pode aplicar vetorização SIMD agressiva, mas será limitado pela largura de banda da memória para escritas.

### **♦** Loop 2 (Soma Acumulativa):

O ganho com otimização será **limitado** devido à dependência seguencial entre as iterações. Mesmo com -O3, o compilador não pode quebrar completamente a cadeia de

dependências.

### **♦** Loop 3 (Soma com Múltiplas Variáveis):

A quebra de dependência permite ao compilador aplicar ILP de forma efetiva, resultando em desempenho superior, especialmente com otimizações mais agressivas (-O3).

## **©** Conceitos Fundamentais Demonstrados

### 1. C Dependência de Dados vs. Paralelismo

A diferença entre os loops 2 e 3 ilustra perfeitamente como dependências de dados podem ser gargalo para performance, e como técnicas simples (múltiplos acumuladores) podem quebrar essas dependências.

### 2. Poder das Otimizações do Compilador

A comparação entre -O0, -O2 e -O3 demonstra o impacto dramático das otimizações automáticas do compilador, especialmente vetorização SIMD e loop unrolling.

### 3. Trade-offs de Design

O loop 3 mostra como pequenas mudanças no código (usar 4 variáveis em vez de 1) podem ter impacto dramático na performance, ilustrando a importância de escrever código "amigável ao compilador".

### 4. Arquitetura de Processadores Modernos

Os resultados refletem características de CPUs modernas: múltiplas unidades funcionais, pipelines superescalares, e instruções SIMD (SSE, AVX).

# **P** Lições Práticas

• Evite dependências desnecessárias: Use múltiplos acumuladores quando possível

- **Confie no compilador:** Otimizações modernas são muito eficazes quando o código permite
- **Profile antes de otimizar:** Meça o impacto real das diferentes abordagens
- Entenda sua arquitetura: Diferentes CPUs podem apresentar resultados distintos
- Loop unrolling: Pode ser benéfico mesmo quando feito manualmente

Programação Paralela - Tarefa 2: Análise de Paralelismo ao Nível de Instrução (ILP)

Documento gerado automaticamente - Para conversão em PDF use: Ctrl+P → Salvar como PDF