



# SSC-0143

# PROGRAMAÇÃO CONCORRENTE

**Aula 08 – Avaliação de Desempenho de Programas Paralelos**  
Prof. Jó Ueyama

# Créditos

*Os slides integrantes deste material foram construídos a partir dos conteúdos relacionados às referências bibliográficas descritas neste documento*

# Visão Geral da Aula de Hoje

1

- Origens da Sobrecarga

2

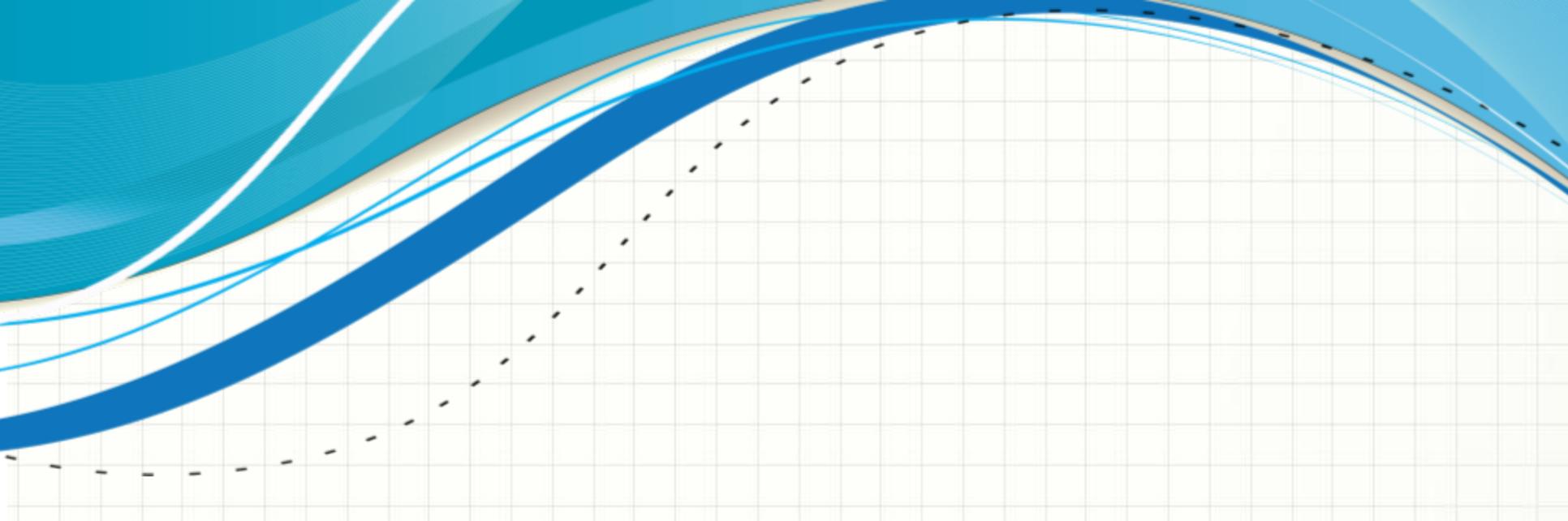
- Métricas de Desempenho

3

- Granularidade e Desempenho

4

- Eficiência e Escalabilidade



# INTRODUÇÃO

# Introdução

- **Desempenho:** Capacidade de reduzir o tempo de resolução do problema à medida que os recursos computacionais aumentam
- **Escalabilidade:** Capacidade de aumentar o desempenho à medida que a complexidade do problema aumenta

**Esses pontos são os objetivos principais ao se construir uma aplicação paralela**

# Introdução

- **Fatores que condicionam o desempenho e a escalabilidade**
  - **Limites Arquiteturais**
  - **Limites de Algoritmos**

# Introdução

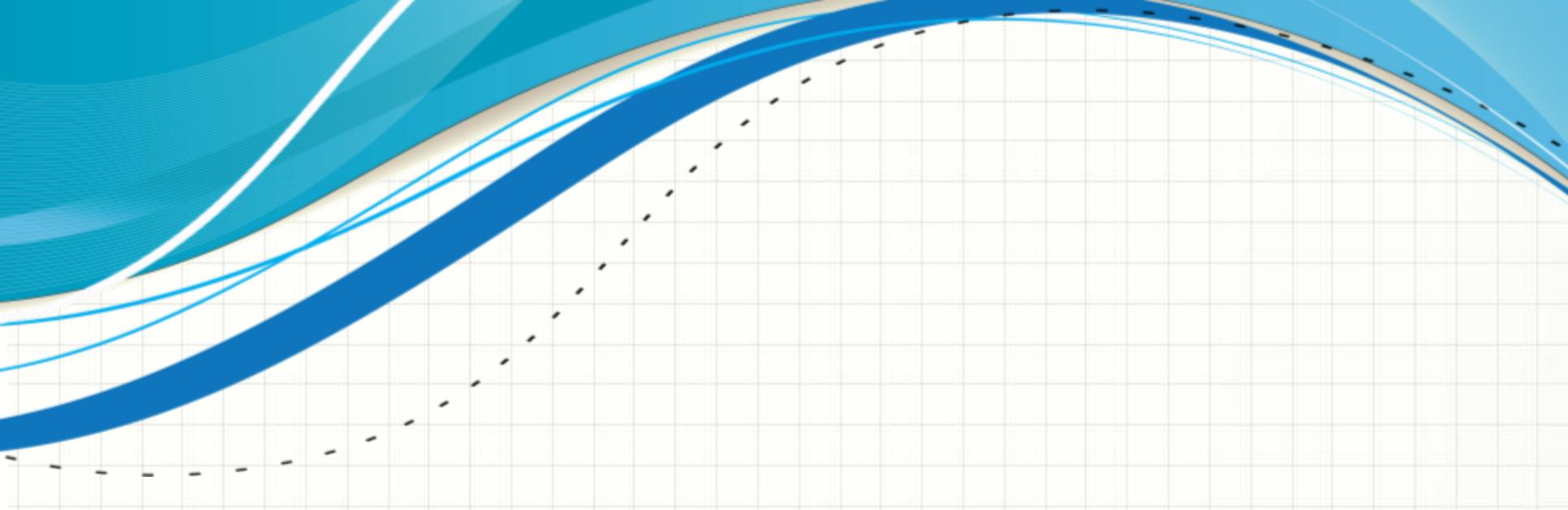
- **Limites ao Desempenho**

- **Arquiteturais**

- Latência e Largura de Banda
    - Coerência dos Dados
    - Capacidade de Memória

- **Algoritmos**

- Falta de paralelismo (código sequencial/concorrência)
    - Frequência de comunicação
    - Frequência de sincronização
    - Escalonamento Deficiente (granularidade das tarefas/  
balanceamento de carga)



# MÉTRICAS DE DESEMPENHO

# Métricas de Desempenho

- Tempo de Execução → O centro das atenções
- Outras medidas também importantes:
  - Uso da rede
  - Vazão
  - Uso da memória

# Métricas de Desempenho

- Objetivo
  - Explicar dados observados e prever comportamento em circunstâncias futuras
    - É preciso abstrair detalhes menos importantes
  - Previsão do tempo de execução
    - $T = f(N, P, U, \dots)$ 
      - $N \rightarrow$  tamanho do problema
      - $P \rightarrow$  número de processadores
      - $U \rightarrow$  número de tarefas
      - $\dots \rightarrow$  outras características

# Métricas de Desempenho

- Tempo de Execução
  - Tempo decorrido do momento em que o primeiro processador começa a executar uma tarefa da aplicação até o momento em que o último processador para de executar
  - Pode ser escolhido o tempo de cada processador
    - $T = T_{comp}^j + T_{comm}^j + T_{idle}^j$
  - Ou o tempo total
    - $T = (T_{comp}^j + T_{comm}^j + T_{idle}^j) / P$

# Métricas de Desempenho

- **Duas classes de métricas de desempenho**
  - **Para Processadores**
    - Métricas que permitem avaliar o desempenho de um processador com base na velocidade/número de operações que este consegue realizar em determinado espaço de tempo
  - **Para Aplicações Paralelas (Nosso maior interesse)**
    - Métricas que permitem avaliar o desempenho de uma aplicação paralela com base na comparação entre a execução com múltiplos processadores e a execução com somente um processador

# Métricas de Desempenho

- **Métricas para Processador**
  - **MIPS:** Millions of Instructions Per Second
  - **FLOPS:** Floating Operations Per Second
  - **SPECint:** Conjunto de programas de teste da SPEC (Standard Performance Evaluation Corporation) que avaliam o desempenho do processador em aritmética de inteiros
  - **SPECfp:** Conjunto de programas de teste da SPEC que avaliam o desempenho do processador em operações de ponto flutuante
  - **Whestone:** Programa de teste sintético que avalia o desempenho do processador em operações de ponto flutuante
  - **Dhrystone:** Programa de teste sintético que avalia o desempenho do processador em aritmética de inteiros

# Métricas de Desempenho

- **Métricas para Aplicações Paralelas**
  - Speedup
  - Eficiência
  - Redundância
  - Utilização
  - Qualidade

# Métricas de Desempenho

- **Speedup**

- Medida do grau de desempenho

- Relação entre o tempo de execução sequencial e o tempo de execução em paralelo

$$S(p) = T(1) / T(p)$$

- $T(1)$  → Tempo de execução com um processador
      - $T(p)$  → Tempo de execução com  $p$  processadores

# Métricas de Desempenho

- **Eficiência**

- Medida do grau de aproveitamento dos recursos computacionais
  - Mede a relação entre o grau de desempenho e os recursos computacionais disponíveis

$$E(p) = S(p) / p = T(1) / p \times T(p)$$

- $S(p)$  é o speedup para  $p$  processadores

# Métricas de Desempenho

- **Redundância**

- Medida do grau de aumento da computação

- Mede a relação entre o número de operações realizada pela execução paralela e pela execução sequencial

$$R(p) = O(p) / O(1)$$

- $O(1)$  → é o número total de operações realizadas com 1 processador
      - $O(p)$  → é o número total de operações realizadas com p processadores

# Métricas de Desempenho

- **Utilização**

- Medida do grau de aproveitamento da capacidade computacional.

- Mede a relação entre a capacidade computacional utilizada durante a computação e a capacidade disponível

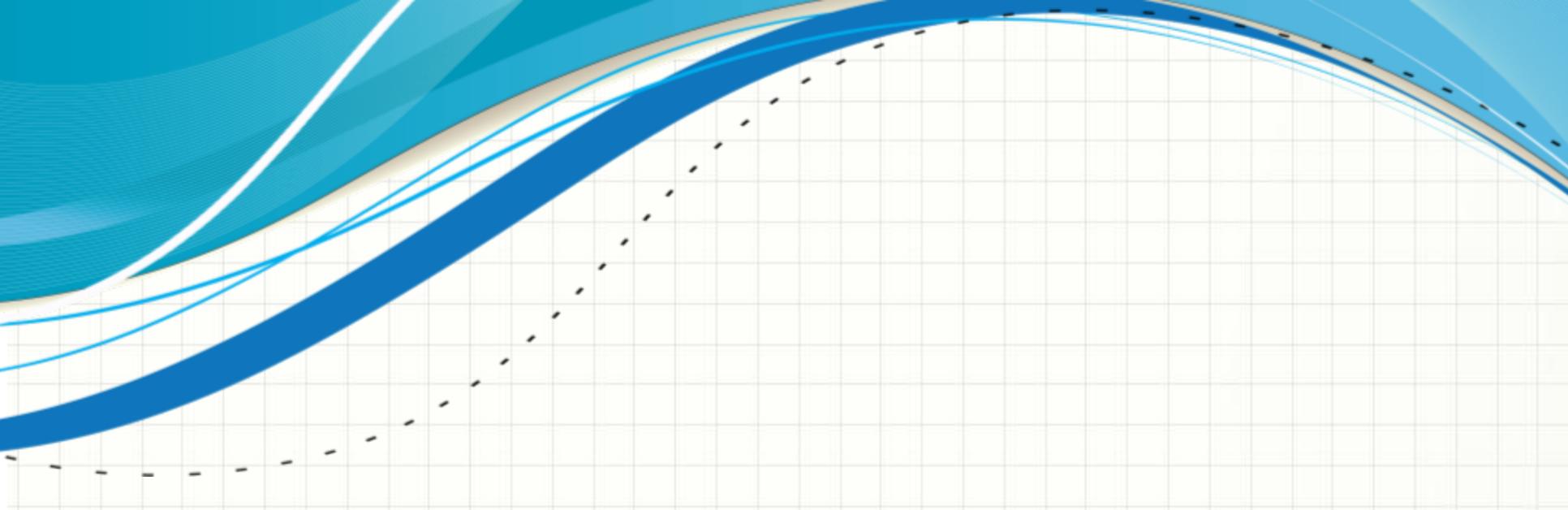
$$U(p) = R(p) \times E(p)$$

# Métricas de Desempenho

- **Qualidade**

- Medida do grau de importância de utilizar programação paralela

$$Q(p) = S(p) \times E(P) / R(p)$$



# **GRANULARIDADE E DESEMPENHO**

# Granularidade

- Medida qualitativa da relação de computação para comunicação
- Períodos de cálculo são normalmente separados por períodos de comunicação por eventos de sincronização

# Granularidade

- **Paralelismo de grão-fino**

- Pequenas quantidades de trabalhos computacionais são realizados entre os eventos de comunicação
- Baixa taxa de computação para a comunicação
- Facilita o balanceamento de carga
- Implica alta sobrecarga de comunicação e menos oportunidade para melhorias no desempenho
- Se a granularidade é muito fina, é possível que a sobrecarga necessária para comunicação e sincronização entre tarefas demore mais do que a computação

# Granularidade

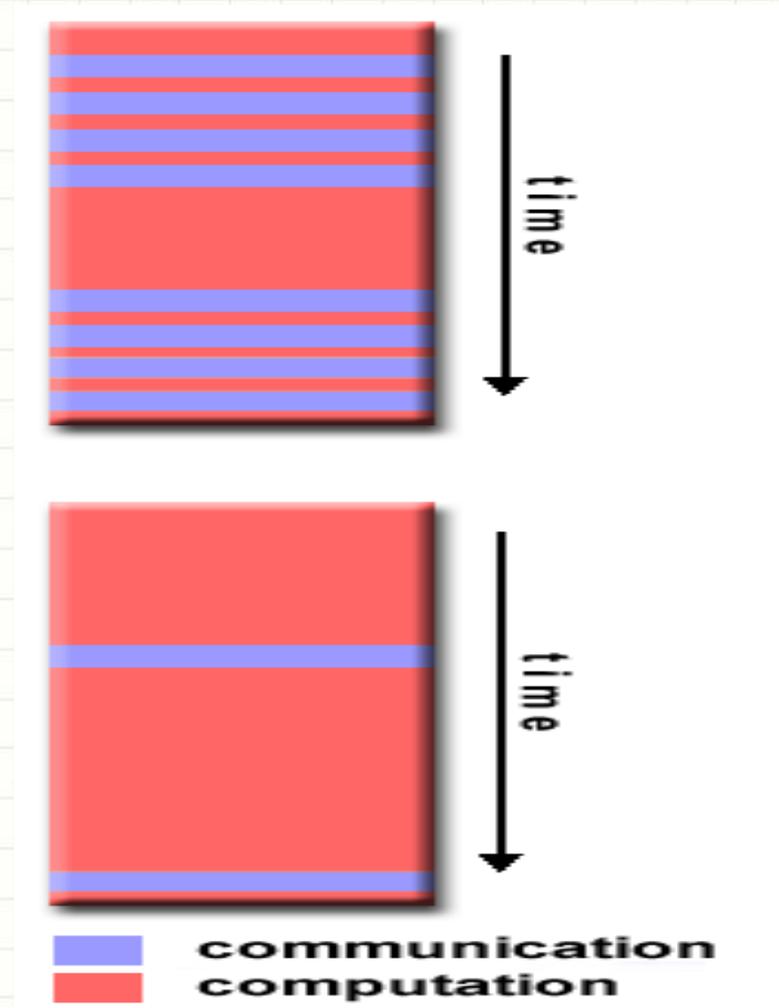
- Paralelismo de grão-grosso
  - Grandes quantidades de trabalhos computacionais são realizados entre os eventos de comunicação/sincronização
  - Alta taxa de computação para a comunicação
  - Maior oportunidade de aumentar o desempenho
  - Mais difícil de balancear a carga eficientemente

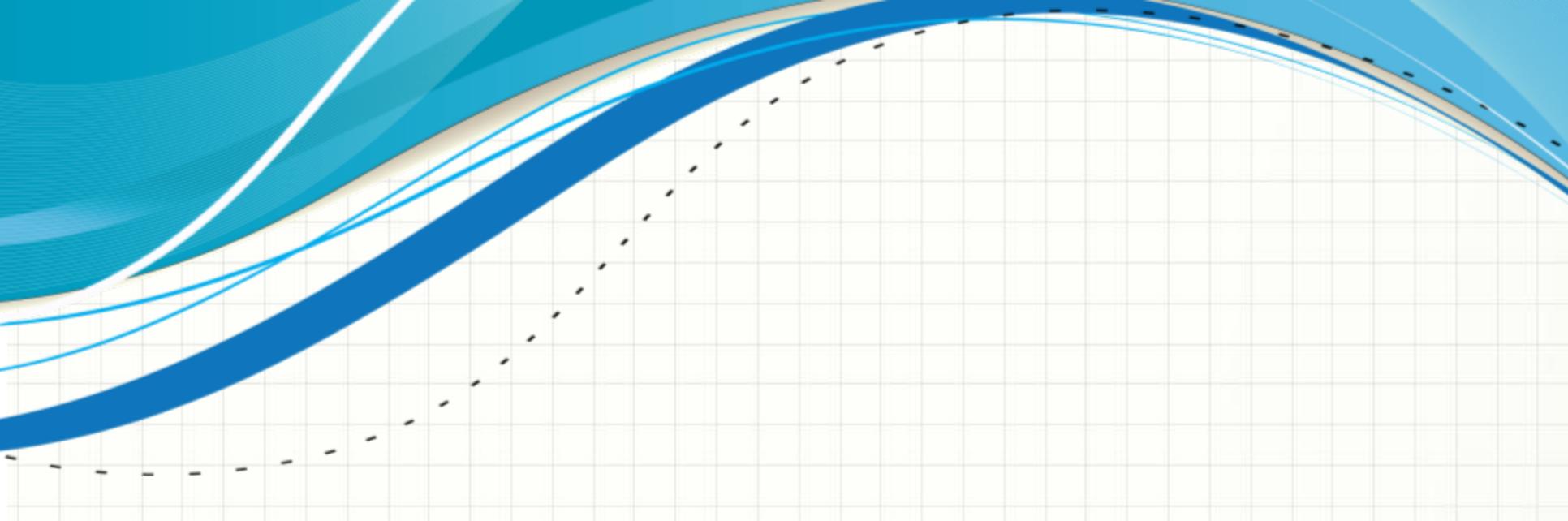
# Granularidade

- **Grão-Fino x Grão-Grosso**

- A granularidade mais eficiente depende do algoritmo e do ambiente de hardware no qual ele é executado
- Na maioria dos casos a sobrecarga associada à comunicação e sincronização é elevada em relação à velocidade de execução. Nesse caso é vantajoso ter granularidade grossa.
- Paralelismo de grão-fino pode ajudar a reduzir sobrecargas devido ao desequilíbrio das cargas

# Granularidade





# EFICIÊNCIA E ESCALABILIDADE

# Escalabilidade e Eficiência

- A capacidade de desempenho de um programa escalável é resultado de uma série de fatores inter-relacionados
  - Adicionar máquinas não é a resposta
- O algoritmo pode ter limites inerentes à escalabilidade. Em algum ponto, acrescentar mais recursos pode diminuir o desempenho

# Escalabilidade e Eficiência

- Fatores de Hardware desempenham um papel significativo em termos de escalabilidade
  - Barramento CPU-Memória
  - Largura de banda da rede de comunicação
  - Quantidade de memória disponível em qualquer máquinas ou conjunto de máquinas
  - Velocidade do processador
  - Bibliotecas de suporte paralelo e subsistemas de software também pode limitar a escalabilidade independente da aplicação

# Eficiência e Escalabilidade

- Dos resultados anteriores podemos concluir que a eficiência de uma aplicação é:
  - Uma função decrescente do número de processadores
  - Tipicamente uma função crescente do tamanho do problema

# Eficiência e Escalabilidade

- Um aplicação é considerada eficiente quando demonstra a capacidade de manter a mesma eficiência à medida que o número de processadores e a dimensão do problema aumentam proporcionalmente
- A escalabilidade de uma aplicação reflete a sua capacidade de utilizar mais recursos computacionais de forma efetiva

# Dúvidas

