## Visão Geral

**MO601 - Arquitetura de Computadores II** 

http://www.ic.unicamp.br/~rodolfo/mo601

Rodolfo Azevedo - rodolfo@ic.unicamp.br

### Como processadores evoluem?

- Novas descobertas microarquiteturais
  - Caches
  - Predição de desvio
  - Renaming, ...
- Melhorias tecnológicas
  - Velocidade relativa entre transistor e fios
- Evolução de software
  - Novos softwares (desktop, mobile, servidor, UI, ...)

## Arquitetura vs Microarquitetura

- Arquitetura é o modelo
  - x86, ARM, RISC-V, Power
- Microarquitetura é a implementação
  - Intel i7 geração 11, AMD Ryzen 3, ARM Cortex-A53, RISC-V RV32IMAC, PowerPC 970
- Conjunto de instruções pode ser visto como a borda
  - Pode facilitar ou dificultar a implementação em cada um dos lados

## ISA é importante?







### **Instruction Set Architecture**







## Conjuntos de Instruções do Processador - ISA

- "The portion of the computer that is visible to the programmer or the compiler writer." Computer Architecture: A quantitative approach
- "An instruction set architecture (ISA) is an abstract model of a computer. It is also referred to as architecture or computer arquiteture." Wikipedia
- "A contract HW and SW designers agreed to obey" Minha definição de uma linha
- "Um contrato em que os projetistas de hardware e software concordaram em obedecer" - Minha definição de uma linha

#### Lei de Moore

- Densidade de transistores dobra a cada 2 anos
  - 90nm, 65nm, 45nm, 32nm, 22nm, 14nm, 10nm, ...
- Há um fator de  $\sqrt{2}$  entre cada geração, o que significa uma diminuição do tamannho de 1 para 0,7 em cada dimensão

## Classificações

- RISC vs CISC
- Pipeline vs Sem Pipeline
- Execução Em Ordem vs Fora de Ordem
- Escalar vs Superescalar
- Vetorial
- Multicore
- Multithread

#### RISC vs CISC

- O conjunto de instruções de um processador pode ser complexo ou simples
  - CISC: Complex Instruction Set Computer
  - RISC: Reduced Instruction Set Computer
- Esse conceito foi mudando um pouco com o tempo, hoje temos ISAs RISC com muitas instruções e com um bom grau de complexidade
- Arquiteturas RISC são baseadas em modelos load/store onde todo o acesso à memória só se dá através de instruções explicitas
- É comum arquiteturas RISC possuírem mais registradores
- É comum arquiteturas CISC possuírem instruções com mais sub-ações
- É comum arquiteturas CISC serem implementadas total ou parcialmente com microinstruções

## Pipeline vs Sem Pipeline

- Divide a execução de uma instrução em fases
- Aumenta o ILP (Instruction Leval Parallelism)
- Boa relação custo-benefício
- Praticamente todos os processadores atuais

## Execução Em Ordem vs Fora de Ordem

- Execução Em Ordem segue a sequência de instruções do código binário
- Execução Fora de Ordem executa instruções assim que possível
- Como um processador pode executar uma instrução antes da anterior?
  - O que é necessário?
  - O que acontece com o ILP?
  - O que acontece com a complexidade do hardware?

```
a = 5;
b = 7;
```

## Escalar vs superescalar

- Processador escalar não pode executar mais de uma instrução em ao menos um de seus estágios de pipeline
  - ∘ IPC <= 1
- Superescalar é capaz de executar mais de uma instrução em qualquer dos estágios de pipeline
  - IPC pode ser maior que 1
- VLTW
  - Em ordem
  - Ordem indicada no código binário
  - Latências expostas ao programador/compilador

#### **Vetorial**

- Instruções que operam sobre vetores de dados
  - Antigamente eram grandes processadores com imensos vetores
  - Hoje são normalmente extensões para operações vetoriais
- SIMD (Single Instruction, Multiple Data)
- Intel AVX-2 possui vetores de até 512 bits

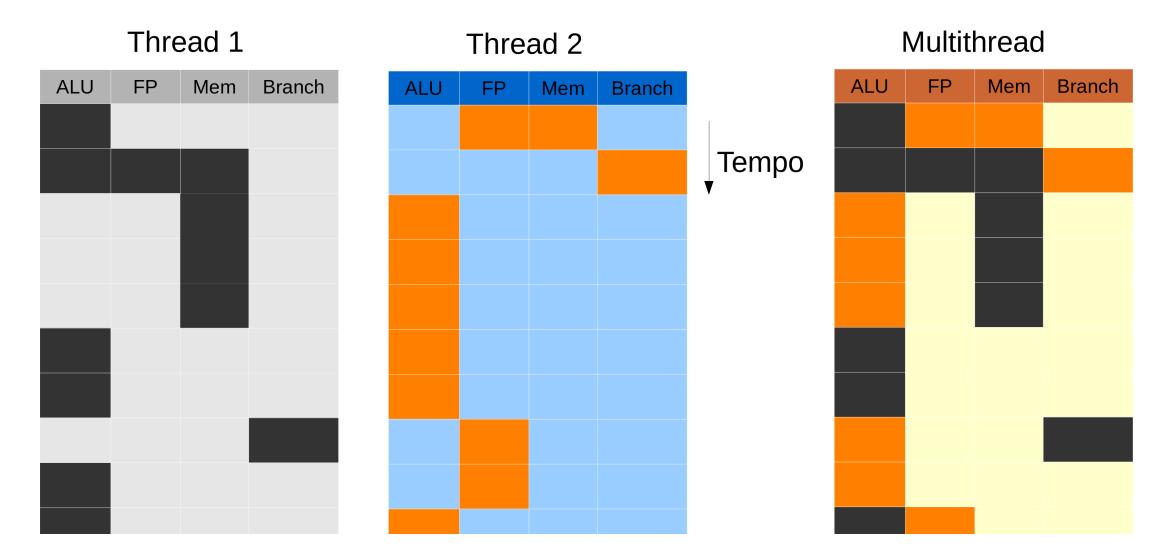
#### Multicore

- Múltiplos cores no mesmo chip (die)
- Pode executar múltiplos programas ou múltiplas threads
  - Processo vs thread?
- Cada core é, normalmente, completamente independente
- Surge a necessidade de coerência de cache dentro do chip

#### **Multithread**

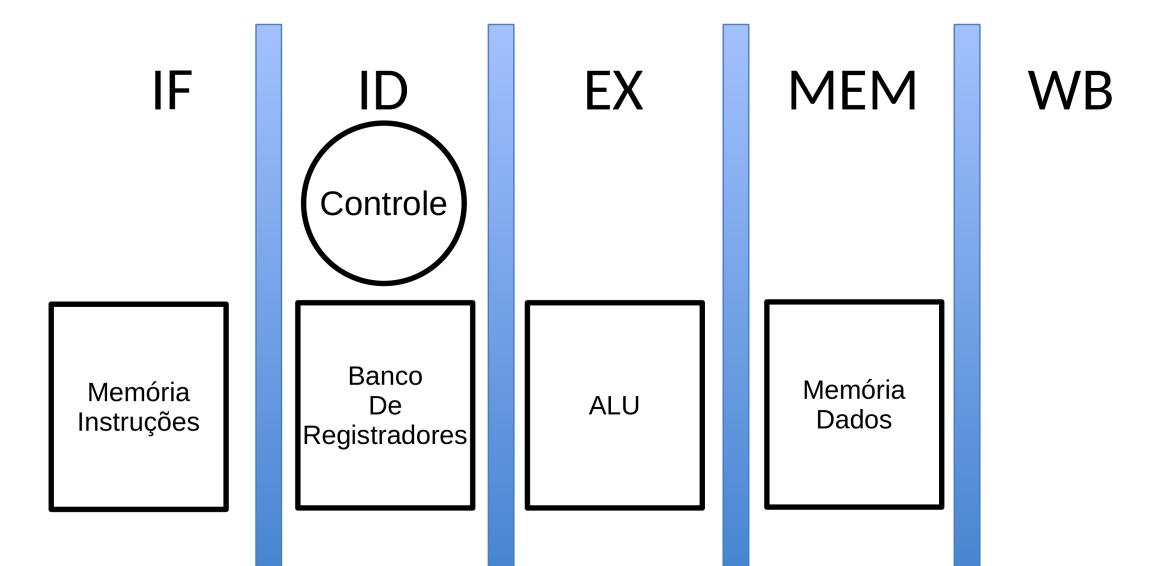
- Compartilha os recursos entre múltiplas threads no mesmo core (SMT)
- Poucos recursos precisam de replicação
  - o PC
  - Banco de Registradores
  - Alguns registradores de controle/status
- Utiliza menos recursos que um multicore
- Um processador multicore pode ser multithread

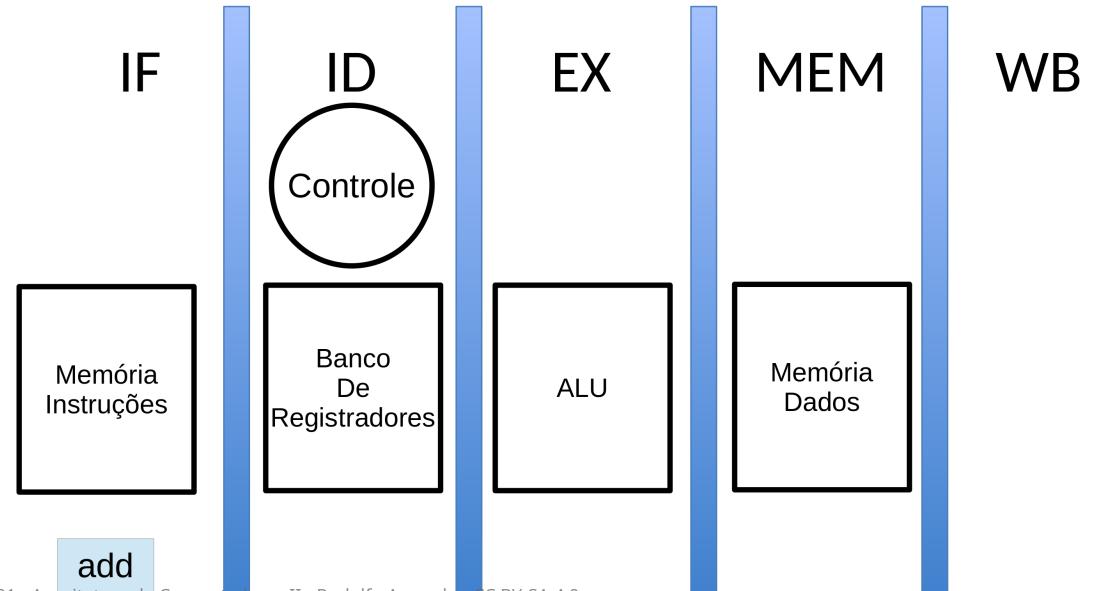
### Visão multithread

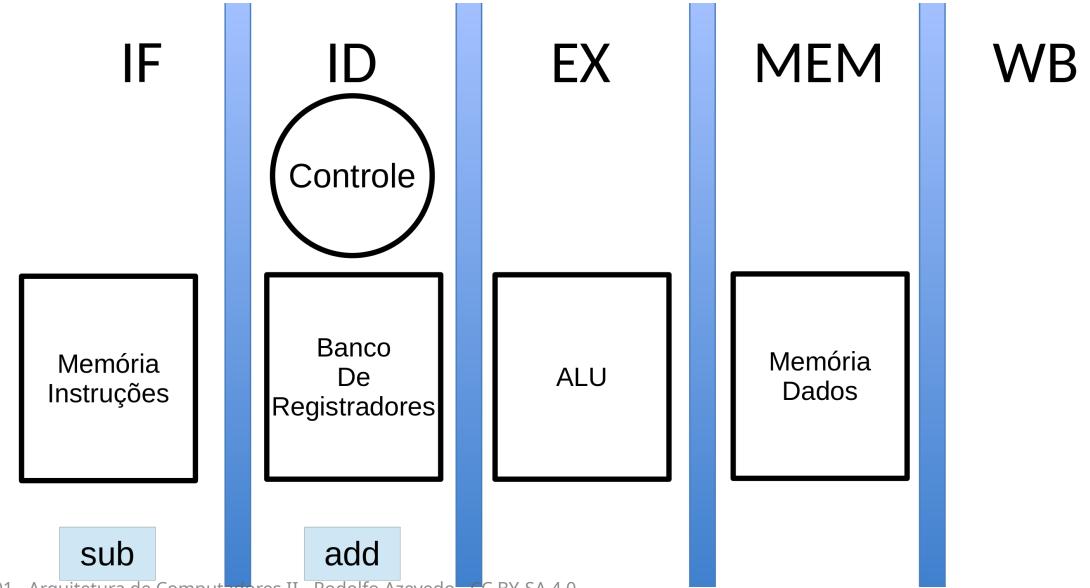


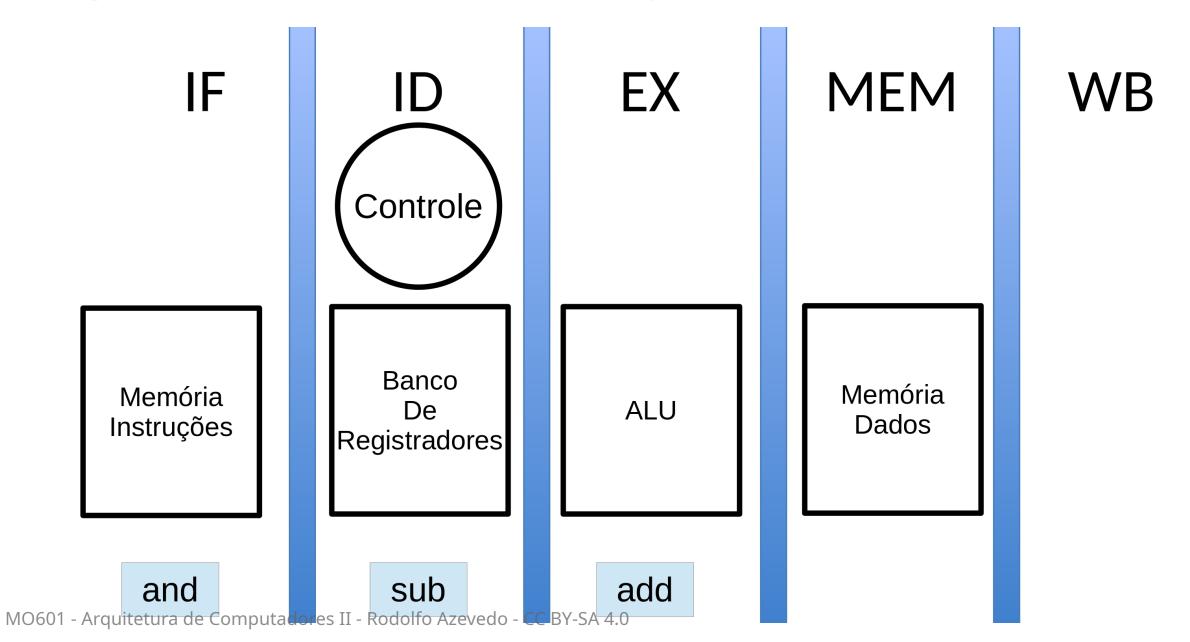
## Segmentos de Mercado

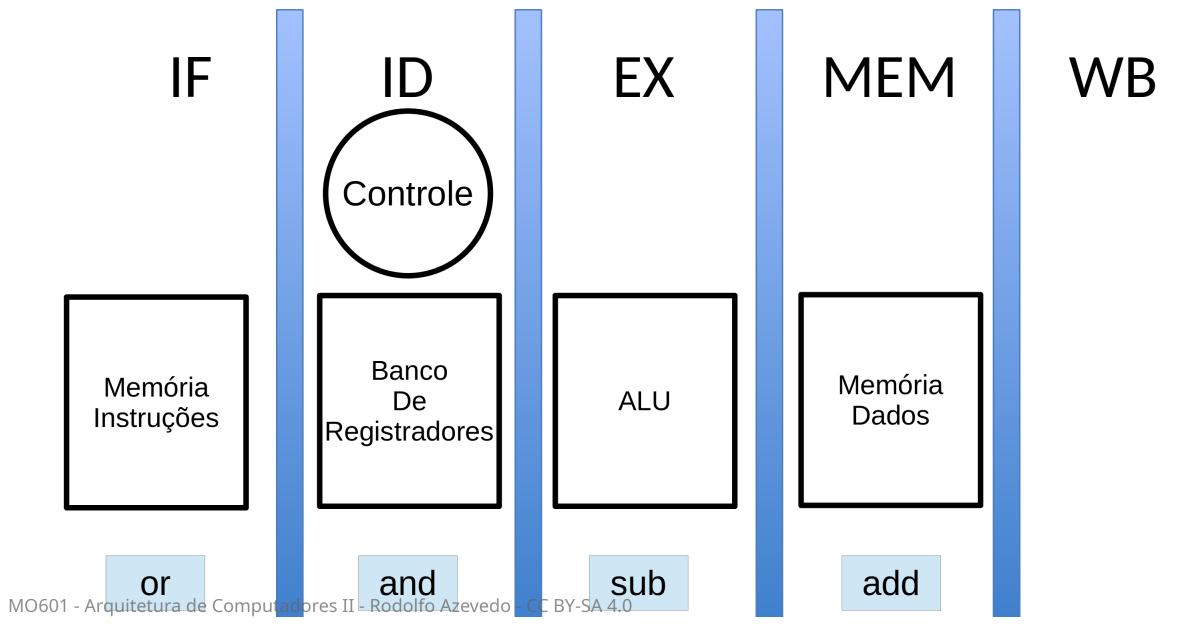
- Servidores
  - Múltiplos processadores, desempenho, dissipação de energia
- Desktop
  - Desempenho, barulho
- Mobile
  - Consumo de energia, desempenho
- Ultramobile
  - Consumo de energia
- Embarcado
  - Múltiplos aspectos com tradeoffs entre eles como desempenho vs consumo de energia

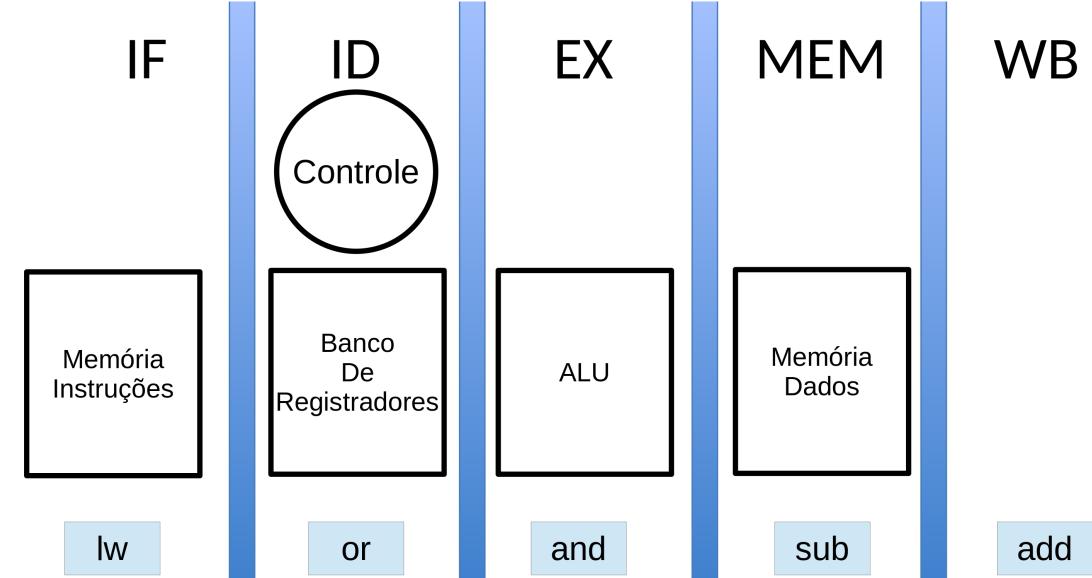












## Pipeline superescalar

