Processamento Paralelo e Distribuido
Processamento de Alto Desempembo (PAD)
Paralelismo: Quebra do paradigma de execução sequencial (Von Neumann)
Histórico do peralelismo:  Descrito em 1842 em maquinas analíticas (Babbage)  Tornou-se possível na década de 50 por Von Meumann  64 processadores)
Anos 80: Computação vetoriais  Anos 90: Computação distribuída  Anos 2000: Computação largamente distribuída
Por que PAD?  - Redução de tempo de processamento  - Aumento de poder computacional: processamento e memoria  - Resolver problemas "pesados"
Estilos de programação:  - Seg-encial  - Paralelo  - Concorrente (pseudo-paralelismo)

02ª Aula: (la Aula: Apenas apresentação da disciplina)

Explotação do paralelismo em diversos mivels:

> Processos leves (threads) Invocação de Matodos Remotos Aplicação Sistema Operacional Multiplog Lemecjeo Varios processadores Hierarquia de memófia ebarranento Arquitetura Multiples unidades funcioneis Pipeline de instrução Processe dor

3 moneites de executar una tarefa mais rapida: - Trabalhar

mais tapido (Ptocessadot) de maneita mais eficiente (Algotit mo) The beller

- Pedit ajuda (Patalelismo)

Maior dificuldade: I den tificat o paralelismo Duais trechos de código consomem mais

computação?

Quais loops podem set executados de forma independente?

· Quois Lotinas podem set executadas em patalelo!

Exemplo: 1 pedreito foz um muto em 3 hotas 2 pedicitos fazem em 2 hotes 3 pedheiros fezem em 1,5 hotas 4 pedreitos fezem em 2 hotas (comentou?!) Complica doles: - Muto so pode set feito de baixo para cima (depez déncie de dados) - Os tijolos tem que set distribuidos entre os pedreitos (distribuição de dados) - Om pedteito não pode levantar seu lada do muto muito mais tapido que os outros (sincto nização) o Se existe apenas um cartinho de cimento ele seta disputado por todos os pedreltos (stez critics) Texonomia/Classificação de Flynn (1972)

Fluxo de Instruções

e Dados
1 Moltiple 1
SÍMD
MIMD

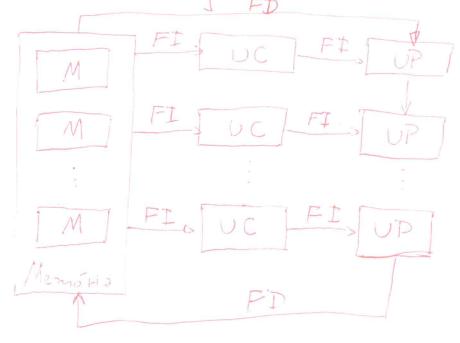
SISD: Single Instruction Single Deta SIMD: Single Instruction Multiple Deta MISD: Multiple Instruction Single Data MIMD: Multiple Instruction Multiple Deta

8 SISD Computadoles convencionais (seriais)



## 9 MISD WARMAN

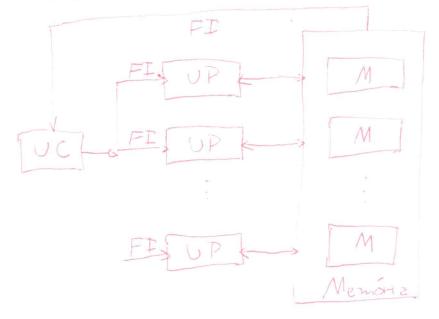
Vatios plocessa dotes, on de cada um tecebe instruções distintas mas operam sobre o mes mo conjunto de dados.



Exemplo: Watp (Catnegie Mellon University)

## O SIMD

Categoria que representa os processadores matriciais/vetoriais.

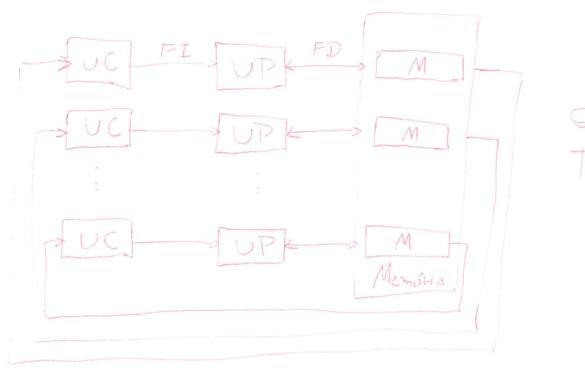


Ezemplo:

ILITAC-W

## MIMD

Engloba a maioria dos computadores paralelos.



Exemplo: Type (IMPE)

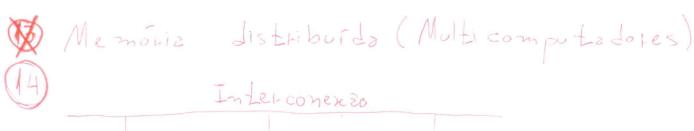
12 Modelos de acesso à memoria

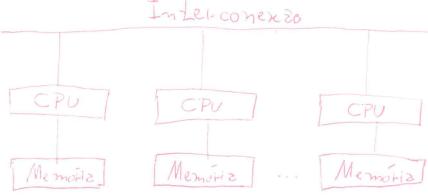
Computador convencional

Memoria Pirncipal

Instruções para o processador.

Dados para/do processador.





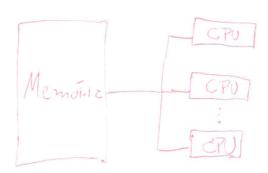
Exemplos:

- Cluster: Me moriz comportà lhada attavés de uma tede local

-B Grid: Memorie comportilhada etravés de computa deres distantes geograficamente, alem disso es mensagens podem ser trocadas pela web.



Memótiz competilhada (Multiplocessadores)



Exemplos;

- Multi-Core: Múltiplos processadores dentro de uma única pastilha comportilhando cache

- Multi-Processadores: Vatios processadores em uns mesma placa, cada um com seu cache, mas a thoca de informação e feita por um barramento

