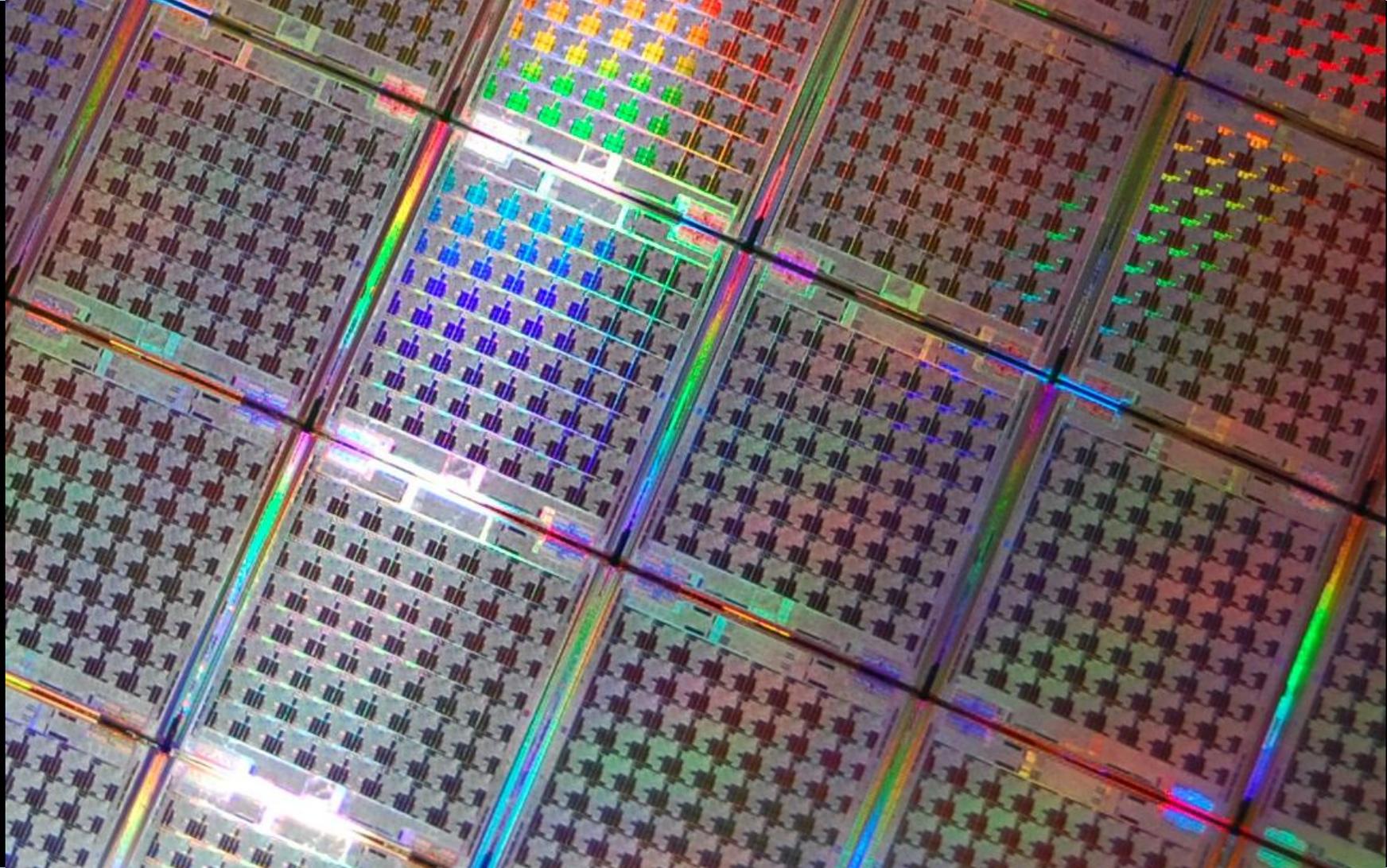


ANÁLISE DE DESEMPENHO E ESCOLHA DINÂMICA DE ESCALONAMENTO PARA SISTEMAS MULTICORE

EMILIO FRANCESQUINI, ALFREDO GOLDMAN
UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO
{EMILIO, GOLD}@IME.USP.BR

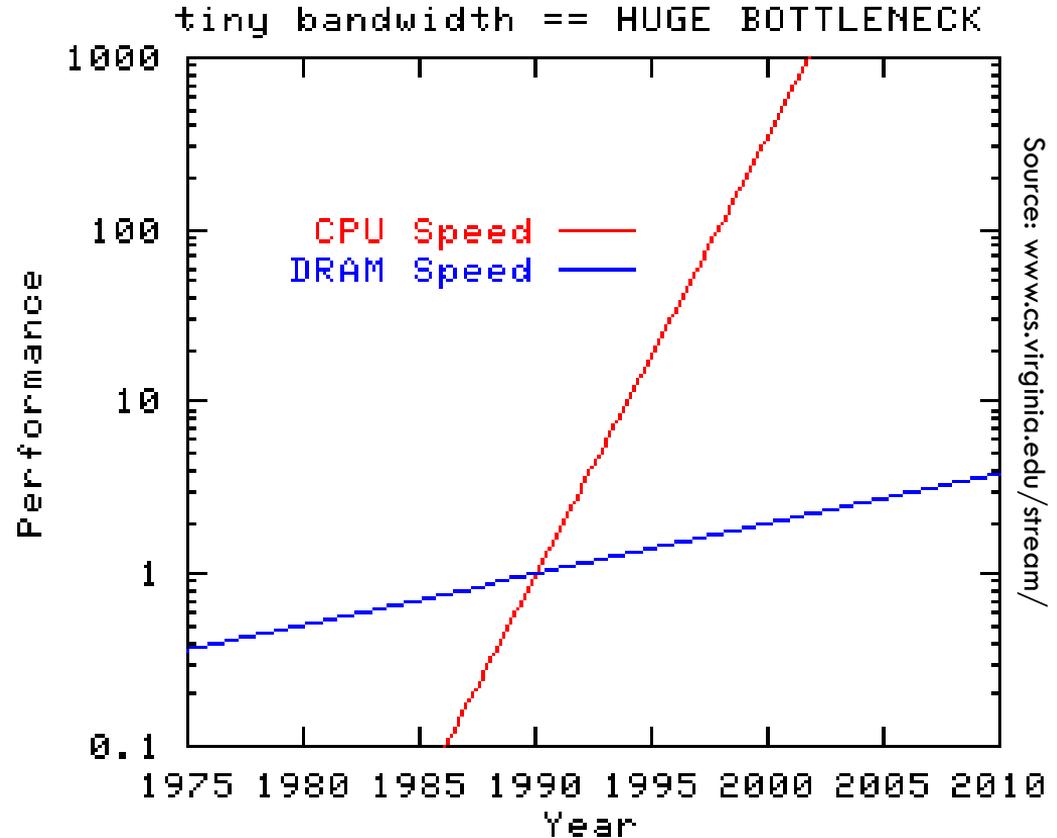
Julho de 2011



Problemas

3

- Power Wall
- Memory Wall
- ILP Wall



NUMANode P#0 (16GB)

Socket P#0

L3 (24MB)

L2 (256KB) L2 (256KB)

L1 (32KB) L1 (32KB)

Core P#0 Core P#1 Core P#2 Core P#3 Core P#8 Core P#9 Core P#10 Core P#11

PU P#0 PU P#4 PU P#8 PU P#12 PU P#16 PU P#20 PU P#24 PU P#28

NUMANode P#1 (16GB)

Socket P#1

L3 (24MB)

L2 (256KB) L2 (256KB)

L1 (32KB) L1 (32KB)

Core P#0 Core P#1 Core P#2 Core P#3 Core P#8 Core P#9 Core P#10 Core P#11

PU P#1 PU P#5 PU P#9 PU P#13 PU P#17 PU P#21 PU P#25 PU P#29

idrouille
-Intel(R) Xeon(R)
Beckton X7560
@ 2.27GHz

Possíveis ações

5

- Definição de afinidade processo ↔ processador
- Colocação explícita de páginas de memória

Fixação de processos

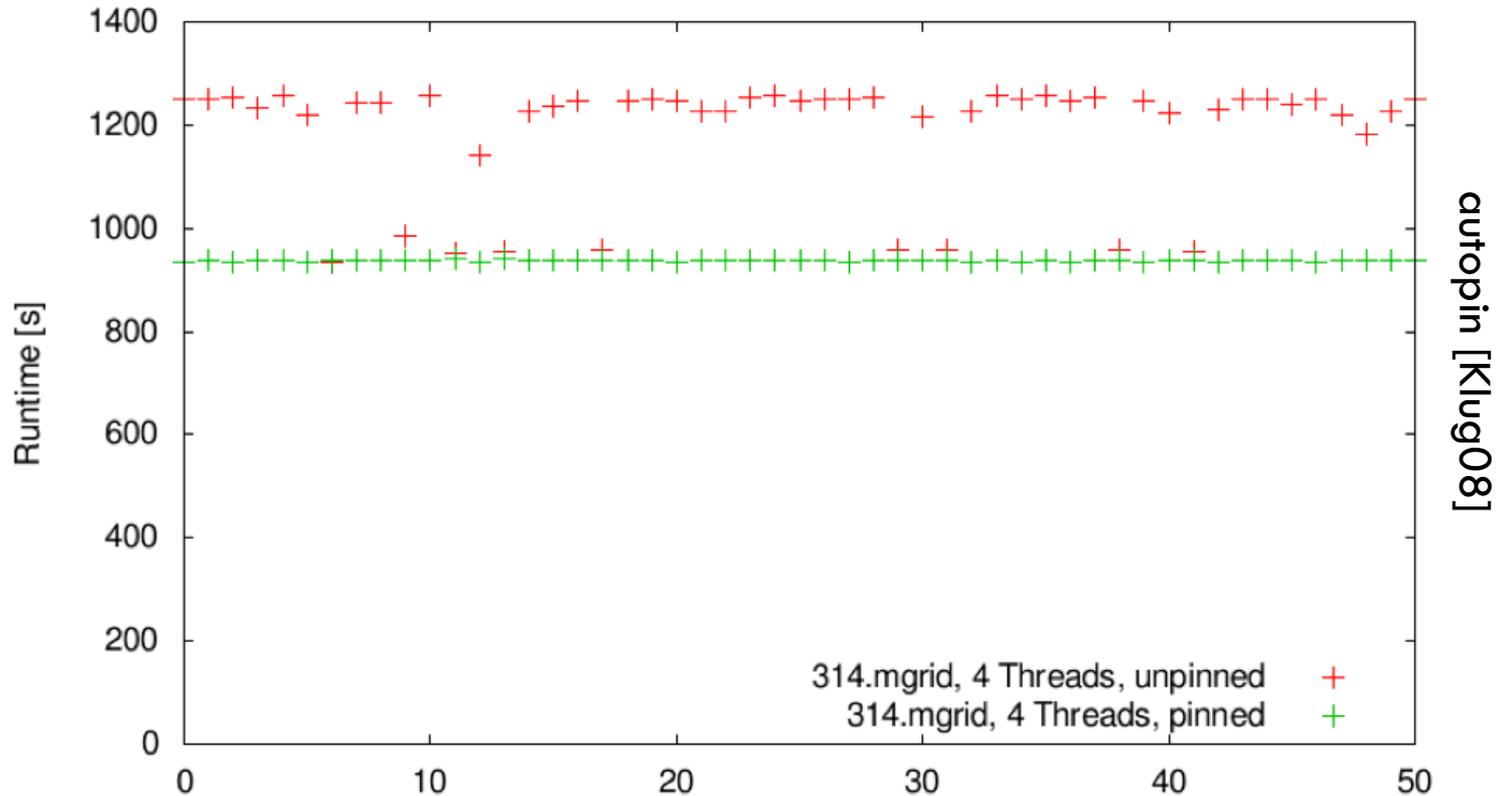
6

- Linpack em 16 cores

Configuration	CPUs	Time (sec)	% Speedup
No affinity control used	16	467.16	
taskset 0xf	16	481.83	-3.04%
taskset 0x1; 0x2; 0x4; 0x8	16	430.44	8.53%
-cpu_bind=map_cpu:0,1,2,3 -B 1:1	16	430.36	8.55%

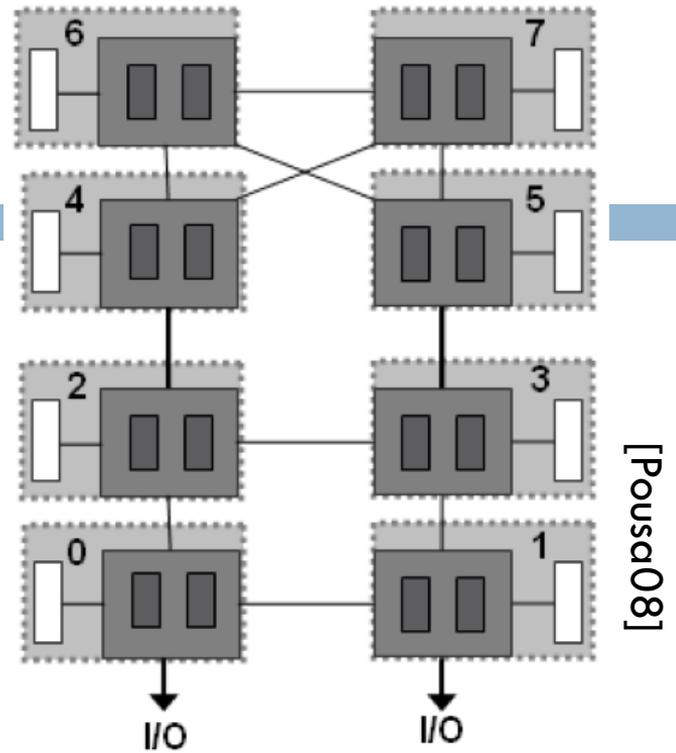
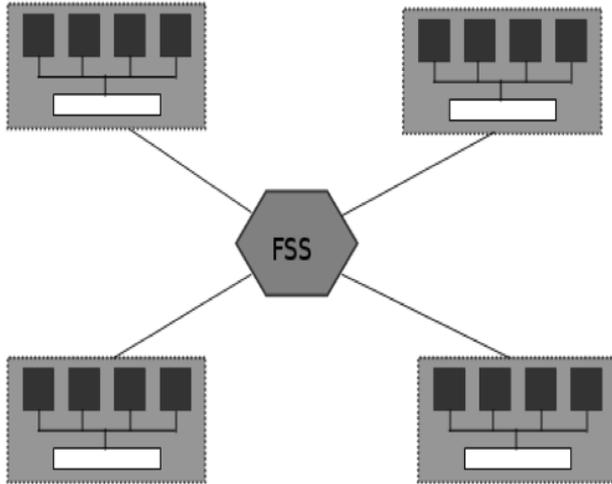
Fixação de processos

7



NUMA

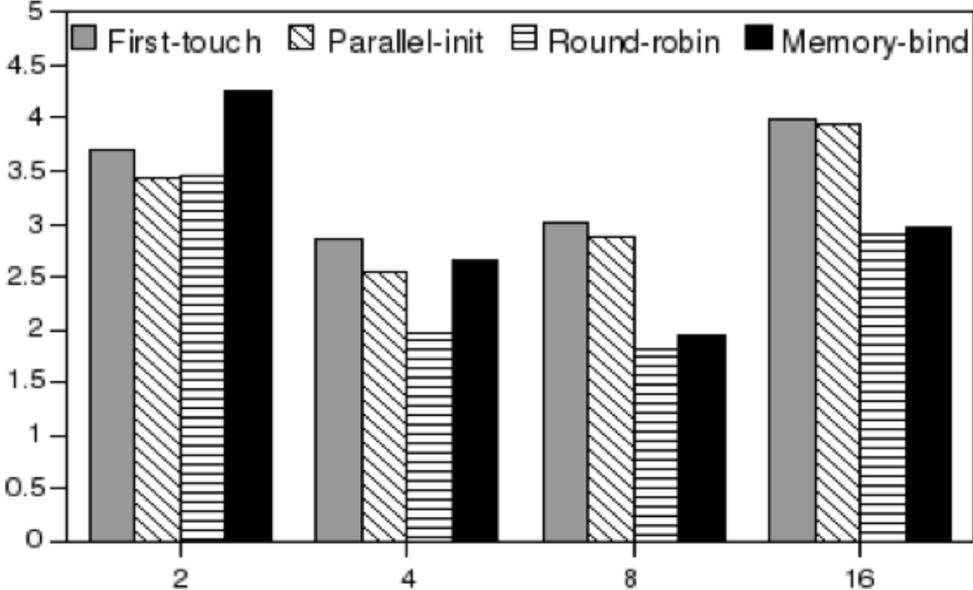
8



- ❑ Fator NUMA: 2 \rightarrow 2.5
- ❑ 16 Itanium2 @1.6 GHz
- ❑ 64 GBytes RAM

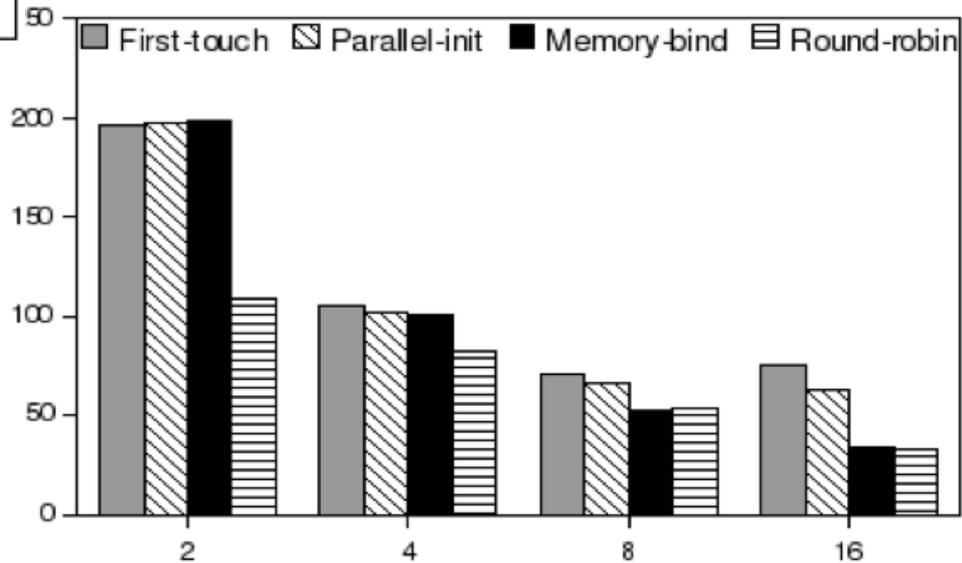
- ❑ NUMA factor: 1.2 \rightarrow 1.5
- ❑ 8 dual-core Opteron @ 2.2 GHz
- ❑ 32 Gbytes RAM

NAS Benchmark



[Pousca08]

Itanium



Opteron

CG Kernel – CFD

Alto uso de memória

Padrão de acesso irregular

Resumindo

10

- Ambientes heterogêneos
 - ▣ Alocações distintas levam a tempos de execução diferentes
 - Máquinas heterogêneas
 - Cada core pode possuir diferentes tempos de acesso à memória
 - Variações no tempo de comunicação entre cada um dos cores
 - Propriedades da interconexão são dinâmicas
 - Localização
 - Carga
 - Perfil da aplicação
 - ...
 - ▣ Tencionamos minimizar o tempo total de execução da aplicação

Problemas com as soluções atuais

11

- Falta de escalabilidade
 - ▣ Teste e escolha manual de alocações
 - Para cada aplicação
 - Para cada máquina
- Falta de adaptabilidade dinâmica
 - ▣ Ao ambiente
 - ▣ Ao comportamento da aplicação

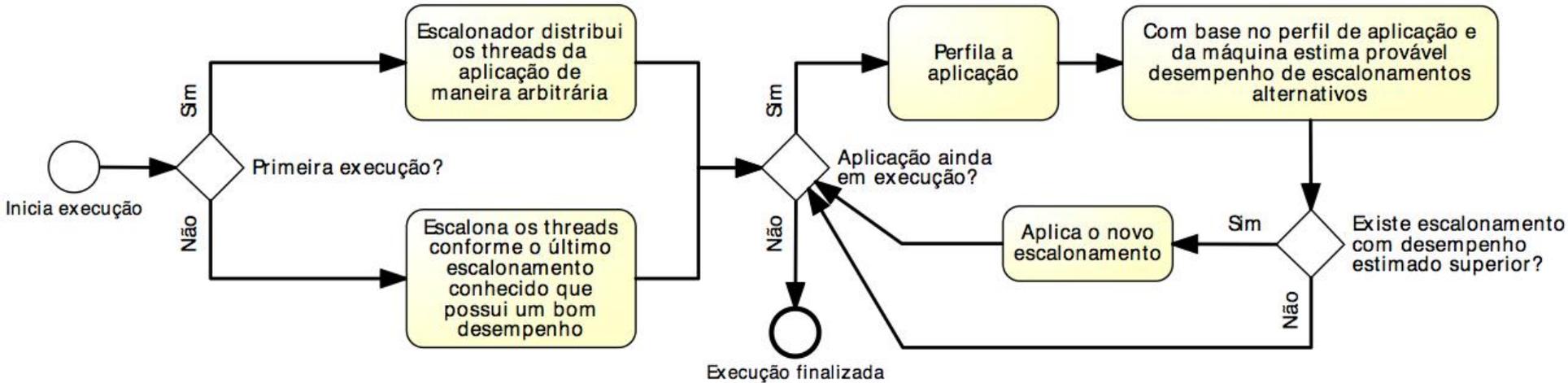
Nossa proposta

12

- Perfilamento online e offline tanto das aplicações quanto do ambiente
- Escalonamento dinâmico de tarefas
- Colocação dinâmica de páginas de memória
- Proceder gradualmente para uma solução abrangente

Nossa proposta (cont.)

13



○ Perfilamento

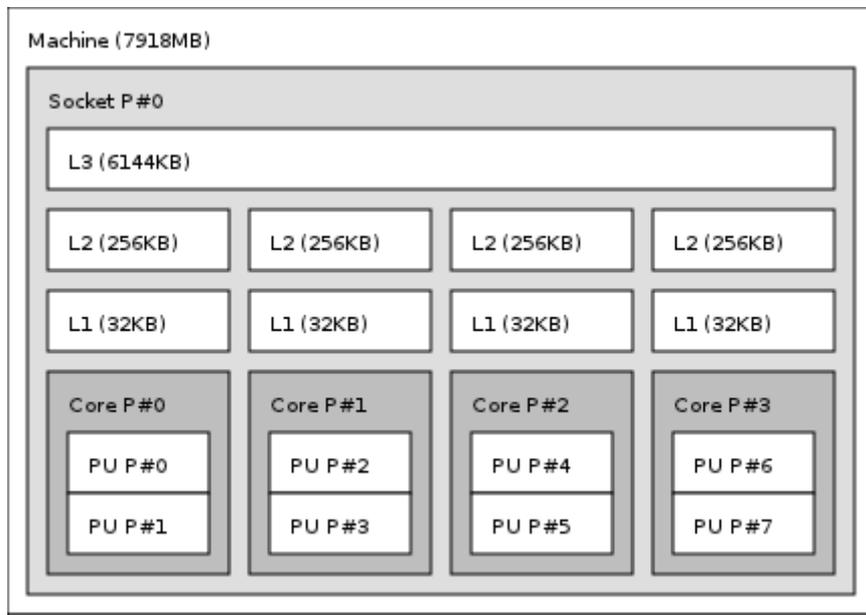
14

PAPI

- Autopin [Klug08]
 - Retired instructions
- Exemplos
 - Level 1/2/3 data/instruction cache misses
 - Cache Line Invalidation (SMP)
 - Data/Instruction translation lookaside buffer misses
 - Integer/FP instructions executed, FLOPS



hwloc

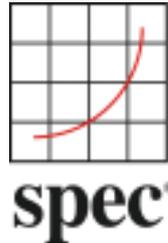


Outras ferramentas úteis

15

- Netperf
- OProfile 
- STREAM
- NAS Parallel Benchmarks

- SPEC Benchmarks



Desafios de pesquisa

16

- Escalonamento de processos leves
 - ▣ Relacionamento entre os processos
 - Aplicação de BubbleSched
 - ▣ Fixação de processos aos cores
 - ▣ Modelo de atores
- Construção de um escalonador dinâmico e automático

Referências

- [Balle2007] Enhancing an Open Source Resource Manager with Multi-Core/Multi-threaded Support, S. M. Balle and D. Palermo, Job Scheduling Strategies for Parallel Processing, 2007.
- [Pousa08] Christiane Pousa Ribeiro, Jean-Francois Mehaut, Alexandre Carissimi, Marcio Castro, and Luiz Gustavo Fernandes. Memory affinity for hierarchical shared memory multiprocessors. Computer Architecture and High Performance Computing, Symposium on, 0:59–66, 2009.
- [Klug08] Tobias Klug, Michael Ott, Josef Weidendorfer, and Carsten Trinitis: "*autopin - Automated Optimization of Thread-to-Core Pinning on Multicore Systems*" Transactions on High-Performance Embedded Architectures and Compilers, 3(4), 2008

Obrigado!

Perguntas