

Este es un documento es con fines académicos para el curso de CE4301: Arquitectura de Computadores I impartido el Tecnológico de Costa Rica, el cuál conforma la malla curricular del plan 2100 de la licenciatura de Ingeniería en Computadores.

Tabla de contenido

Introducción	3
Investigación	3
Ley de Gustafson Barsis	3
PARSEC	3
Bodytrack	4
Canneal	4
Dedup	4
Dhrystone	4
ASM: Generador de números pseudo-aleatorios	5
Referencias	

Introducción

El laboratorio consiste en un acercamiento a los conceptos básicos de la arquitectura de computadores como lo son conocer los límites del hardware y las formas de medir su rendimiento. Además de una implementación en el lenguaje ensamblador.

Investigación

Ley de Gustafson Barsis

La ley de Gustafson expone que la cantidad de paralelismo se escala con el proporcionalmente con el tamaño de los datos (vectores o matrices) de la aplicación. Dicha ley alternativa a la ley de Amdahl para el cálculo de la aceleración, debido a que la ley de Amdahl presenta algunas consideraciones que no son del todo apropiadas para aplicaciones reales. Debido a que a ley de Amdahl supone que se toma el mejor algoritmo secuencial, pero existen algunos programas que por naturaleza son más eficientes de forma paralela. A demás, modela adecuadamente programas de flujo de control, pero no lo hace correctamente con programas que posean paralelización en datos ya que no toma en cuenta el tamaño de la implementación.

La ley de Gustafson determina la siguiente ecuación para conocer el límite en la aceleración cuando se paraleliza:

$$A = N + (1 - N) \cdot s$$

Donde **N** es el número de núcleos o procesadores, **s** es la relación del tiempo secuencial y el tiempo total de ejecución y **A** es la aceleración. Como se puede observar esta relación es lineal, siendo esta equivalente a la le de Amdahl con la diferencia de tener una aproximación real en la paralelización de procesadores multinúcleo (Labrada H., 2010).

PARSEC

Princeton Application Repository for Shared-Memory Computers (PARSEC) es un benchmark compuesto por un grupo de programas multihilo. Se enfoca en la distribución cargas de trabajo emergentes y fue diseñada para ser representativa de los programas de memoria compartida de próxima generación para los multiprocesadores (Princeton University,2010).

PARSE cuenta con 12 tipos de benchmark para diferentes problemas. En la siguiente tabla podemos observar las características de cada uno de ellos (Pal Singh, Bienia, Kumar & Li, 2008).

Program	Application Domain	Parallelization		Worling Set	Data Usage	
		Model	Granularity	Working Set	Sharing	Exchange
blackscholes	Financial Analysis	data-parallel	coarse	small	low	low
bodytrack	Computer Vision	data-parallel	medium	medium	high	medium
canneal	Engineering	unstructured	fine	unbounded	high	high
dedup	Enterprise Storage	pipeline	medium	unbounded	high	high
facesim	Animation	data-parallel	coarse	large	low	medium
ferret	Similarity Search	pipeline	medium	unbounded	high	high
fluidanimate	Animation	data-parallel	fine	large	low	medium
freqmine	Data Mining	data-parallel	medium	unbounded	high	medium
streamcluster	Data Mining	data-parallel	medium	medium	low	medium
swaptions	Financial Analysis	data-parallel	coarse	medium	low	low
vips	Media Processing	data-parallel	coarse	medium	low	medium
x264	Media Processing	pipeline	coarse	medium	high	high

Algunos ejemplos de benchmark son (Torrents, 2012):

Bodytrack

Ideal para métodos de adquisición, procesamiento, análisis de imágenes. Que se emplean cargas de trabajo medianas y con alguna comunicación.

Canneal

Empleado para cargas de trabajo que demanda un correcto comportamiento de la memoria y una robusta comunicación.

Dedup

Ideal para escenarios de compresión y almacenamiento de datos empleando un modelo pipelined, con grandes cargas de trabajo y una priorización en la comunicación.

Dhrystone

Es un benchmark de prueba del rendimiento general del programa. Originalmenre fue desarrollado por Reinhold Weicker en 1984. Este benchmark es usado para medir y comparer el rendimiento de diferentes computadores o el código generado por diferentes compiladores. La prueba reporta el rendimiento general performance en Dhrystone por segundo (Keil, 2019).

En el caso de la tabla obsersvada en (RISC V, 20211), podemos observar como el dato de Millones de Instrucciones Por Segundo de tipo Dhrystone nos permite tomar una decisión a la hora de escoger un chip para una aplicación ya que este nos indica que la Serie E2 es superior en cuanto a rendimiento a la línea Cortex de ARM. Finalmente es importante destacar la importancia de RISC V para la industria y la academia ya que aal ser open source abre las posibilidades a que investigadores, estudiantes y startup creen y generen dispositivos de alto rendimiento.

ASM: Generador de números pseudo-aleatorios

Click sobre la imagen para el repositorio del proyecto o bien use el archivo "ejercicio.s" y lea el README.



https://github.com/geraldvm/CE4301/tree/T1/

Referencias

- Keil. (2019). Accesado 15 Agosto 2021, de https://www.keil.com/benchmarks/dhrystone.asp
- Labrada H., G. (2010). Paralelización de la multiplicación escalar en curvas elípticas en una arquitectura multinúcleo de Intel. Accesado 13 Agosto 2021, de https://www.cs.cinvestav.mx/TesisGraduados/2010/tesisGabrielLabrad a.pdf
- Pal Singh, J., Bienia, C., Kumar, S., & Li, K. (2008). The PARSEC Benchmark Suite: Characterization and Architectural Implications. Accessado de https://parsec.cs.princeton.edu/doc/parsec-report.pdf
- Princeton University. (2010). The PARSEC Benchmark Suite. Accessado 13 Agosto 2021, de https://parsec.cs.princeton.edu/index.htm
- RISC V. (2021). DAC-SiFive-Drew-Barbier. Accessado 15 Agosto 2021, de https://riscv.org//wp-content/uploads/2018/07/DAC-SiFive-Drew-Barbier.pdf
- Torrents, M. (2012). The PARSEC Benchmark Suite ARCO Group.

 Accesado 13 Agosto 2021, de

 https://arco.e.ac.upc.edu/wiki/images/8/8a/Seminar Parsec3.pdf