# Tema Seminario

# Programación manycore: resumen y ejercicios

Sistemas Concurrentes y Distribuidos (SCD)- Doble Grado Ingeniería Informática Matemáticas

Asignatura de GIIM (3er curso)

Fecha 28 septiembre 2023

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es Departamento de Lenguajes y Sistemas Informáticos Universidad de Granada

#### Programación manycore: resumen y ejercicios

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es



## Programación de aplicaciones paralelas en CUDA

- Programación manycore: resumen y eiercicios
- Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es



- 1 El programador escribe un kernel <<< ... >>> y organiza su ejecución como un *grid* de threads:
  - Dividir el trabajo que ha de realizar el algoritmo en threads
  - Agrupar los threads en thread-blocks
  - Asignar los thread-blocks en grids

# Ejecución de los thread-blocks

- 1 Una vez que un bloque de threads se asigna a 1 SM, se le proporcionan recursos: Warps y memoria compartida
- 2 Una vez asignado, el Warp no puede migrar a otro SM
- 3 Una vez asignado un Warp se convierte en un Warp activo
- 4 Cada SM posee 2 planificadores de Warp activos
- 6 Cada Warp Scheduler es capaz de enviar dos instrucciones de Warp por ciclo de reloj a las unidades de ejecución
- 6 No es posible hacer una correspondencia entre threads y cores: la ejecución real de un thread es realizada por los cores de CUDA contenidos en el SM, pero no se puede decir cuál de ellos ejecuta cada thread

Programación manycore: resumen y ejercicios

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es



Programación

- Cada SM divide sus propios bloques (hasta un máximo de 32 por SM) en Warps (cada Warp tiene un tamaño máximo de 32 threads)
- WarpsPerBlock = (ThreadsPerBlock + WarpSize - 1)/WarpSize
- No es necesario que los Warp Schedulers del SM seleccionen 2 Warps del mismo bloque de threads
- Los Warps pueden bloquearse si se programan sincronizaciones de barrera en los programas, en operaciones de memoria, dependencias de datos, etc.
- Un Warp bloqueado no es elegible para ser seleccionado por el Warp Scheduler del SM.
- Es, por tanto, aconsejable tener al menos 2 Warps elegibles para ejecución por ciclo

Supongamos que creamos 8 bloques de 64 threads cada uno y cada SM tendrá 1 bloque para ejecutar, por lo que en la microarquitectura Pascal cada SM tendrá 64 cores CUDA que podrían asignarse para ejecutar los 64 hilos de cada bloque en paralelo.

- ¿con el lanzamiento del kernel <<< 8, 64 >>> siempre se conseguirá que los 64 cores de cada SM se ejecuten?
- ¿En qué se traduce exactamente (bloques, Warps) la orden <<< 8,64 >>> ?
- ¿Podría resultar que sólo se use un máximo de 32 cores en la ejecución del kernel anterior?

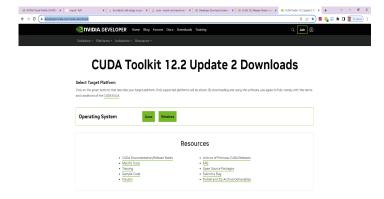
D-----

¿Hay alguna diferencia si se lanza un kernel de 64 bloques de 8 threads en lugar de otro kernel con 8 bloques de 64 hilos (suponiendo que se distribuirán uniformemente entre los SM)?

 Calcular cuántas instrucciones se ejecutan en cada caso suponiendo que todos los threads ejecutan exactamente 10 instrucciones (El hardware no juntará theads de diferentes warps) Si intentamos ocupar completamente la GPU con trabajo planificado lanzando un kernel: <<< 1024, 1024 >>> (creando 1024 bloques de 1024 threads cada uno), ¿es razonable suponer que todos los cores CUDA de la GPU se utilizarán en cierto momento y realizarán los mismos cálculos (suponiendo que los threads nunca se atasquen durante toda la ejecución)?

Nota: El número máximo de warps activos es 64
 (=máximo número de Warps que pueden ser planificados
 para ejecutarse en el siguiente ciclo) por SM, en GPUs
 nVIDIA con capacidad de cálculo 6.0, y este número
 corresponde a: 2048 = 64 \* 32 threads en paralelo.

#### Ejecución de los ejemplos



NVIDIA uses cookies to deliver and improve the website experience. See our Cookie

Policy to learn more.





Pocumor

```
manuelcapel@ugr.es
```

Programación

manycore: resumen y ejercicios

Manuel I. Capel

```
Resume
```

```
. . .
int main()
 int N = 1 << 20;
 float *x, *y;
        //Asigna Memoria Unificada
 cudaMallocManaged(&x, N * sizeof(float));
 cudaMallocManaged(&y, N * sizeof(float));
  for (int i = 0; i < N; i++) {
   x[i] = 1.0f;
   v[i] = 2.0f;
  add <<<1, 1>>>> (N, x, y);
 cudaDeviceSynchronize();
 float maxError = 0.0f;
  for (int i = 0; i < N; i++)
    maxError = fmax(maxError, fabs(y[i] - 3.0f));
  std::cout << "Max.error:." << maxError << std::endl;</pre>
 cudaFree(x):
 cudaFree(v):
 return 0;
```

```
. . .
int main() {
 int N = 1 << 20: //1048576 elementos
 float *x, *v;
 int blockSize= 256:
 int numBlocks = (N + blockSize - 1) / blockSize;
 cudaMallocManaged(&x, N * sizeof(float));
 cudaMallocManaged(&v, N * sizeof(float));
 for (int i = 0; i < N; i++) {
       x[i] = 1.0f;
       v[i] = 2.0f:
 add << <numBlocks, blockSize >> > (N, x, y);
 cudaDeviceSynchronize();
 float maxError = 0.0f;
 for (int i = 0; i < N; i++)
 maxError = fmax(maxError, fabs(y[i] - 3.0f));
 std::cout << "Max.error:.." << maxError << std::endl;</pre>
 cudaFree(x):
 cudaFree(v):
 return 0;
```

Programación manycore: resumen v eiercicios

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es



#### Ejecución y resultadops en Windows 11 /64x

```
nvcc vectors1.cu -ccbin "C:\Program_Files_(x86)\Microsoft_
    Visual_Studio\2019\BuildTools\VC\Tools\MSVC
    \14.29.30133\bin\Hostx64\x64" --machine 64 -o
    add_vectors1.exe
```

#### Programación manycore: resumen y eiercicios

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es



## Ejecución y resultadops en Windows 11 /64x

```
nvcc vectors3.cu -ccbin "C:\Program_Files_(x86)\Microsoft_
   Visual_Studio\2019\BuildTools\VC\Tools\MSVC
   \14.29.30133\bin\Hostx64\x64" --machine 64 -o
   add_vectors3.exe
```

#### Programación manycore: resumen y eiercicios

Manuel I. Capel manuelcapel@ugr.es

