

Modello di Programmazione CUDA

Sistemi di Elaborazione Accelerata, Modulo 2

A.A. 2025/2026

Fabio Tosi, Università di Bologna

Panoramica del Modello di Programmazione CUDA

- Introduzione al Modello di Programmazione
 - Concetti base e architettura CUDA
 - Ruolo di Host (CPU) e Device (GPU)
- Gestione della Memoria in CUDA Accenni
 - Allocazione e trasferimento di memoria
 - Tipi di memoria: globale, condivisa (menzioni)
- Organizzazione dei Thread
 - Gerarchie: Grid, Block, Thread
 - Identificazione dei thread
- Kernel CUDA
 - Definizione e lancio dei kernel
 - Configurazione di griglia e blocchi
- Tecniche di Mapping e Dimensionamento
 - Esempio: Somma di array e mapping degli indici
 - · Calcolo dinamico delle dimensioni della griglia
- Analisi delle Prestazioni
 - Correttezza dei risultati e gestione degli errori
 - Uso di strumenti di profiling (NVIDIA Nsight)
- > Applicazioni Pratiche
 - Operazioni su matrici
 - Elaborazione di immagini (es. conversione RGB a grayscale)
 - Convoluzione 1D e 2D

La Struttura Stratificata dell'Ecosistema CUDA

Modello CUDA

• Ecosistema stratificato per algoritmi paralleli su GPU, con semplicità e controllo hardware ottimizzati.

l'architettura della gpu

applicazione finale **Applicazioni** pytorch, transformers etc. Librerie di Alto Livello modelli a oggetti, procedurale (SQL), funzionale (C) Modello di Programmazione Astrazione della Comunicazione Compilatore Confine Utente/Sistema Driver CUDA + Sistema Operativo Confine Hardware/Software **Architetture** l'obiettivo e' utilizzare al mec

Applicazioni: Programmi scritti dagli sviluppatori per risolvere problemi specifici utilizzando CUDA.

Librerie: Raccolte di funzioni ottimizzate (es. cuBLAS, cuDNN) che semplificano lo sviluppo.

Modello di Programmazione: CUDA fornisce un'astrazione per la programmazione GPU, offrendo concetti come thread, blocchi e griglie.

Compilatore: Strumenti (`nvcc`) che traducono il codice in istruzioni GPU eseguibili.

Driver CUDA + Sistema Operativo: Il sistema operativo gestisce le risorse; il driver CUDA traduce le chiamate CUDA in comandi per la GPU.

Architetture: Le specifiche GPU NVIDIA su cui il codice CUDA viene eseguito, con diverse capacità e caratteristiche.

Ruolo del Modello e del Programma

Il Modello di Programmazione: insieme di strumenti messi a disposizione da cuda

Definisce la **struttura** e le **regole** per sviluppare applicazioni parallele su GPU. Elementi fondamentali:

- **Gerarchia di Thread**: Organizza l'esecuzione parallela in *thread*, *blocchi* e *grigli*e, ottimizzando la scalabilità su diverse GPU.
- **Gerarchia di Memoria**: Offre tipi di memoria (*globale, condivisa, locale, costante, texture*) con diverse prestazioni e scopi, per ottimizzare l'accesso ai dati.
- API: Fornisce *funzioni* e *libreri*e per gestire l'esecuzione del kernel, il trasferimento dei dati e altre operazioni essenziali.

Il Programma: codice

Rappresenta l'implementazione concreta (il codice) che specifica come i thread condividono dati e coordinano le loro attività. Nel programma CUDA, si definisce:

- Come i dati verranno suddivisi e elaborati tra i vari thread.
- Come i thread accederanno alla memoria e condivideranno dati.
- Quali **operazioni** verranno eseguite in parallelo.
- Quando e come i thread si sincronizzeranno per completare un compito.

Livelli di Astrazione nella Programmazione Parallela CUDA

• Il calcolo parallelo si articola in **tre livelli di astrazione**: *dominio*, *logico* e *hardware*, guidando l'approccio del programmatore.



Livello Dominio

- Focus sulla decomposizione del problema.
- Definizione della struttura parallela di alto livello.

Chiave: Ottimizza la strategia di parallelizzazione.



Livello Logico

- Organizzazione e gestione dei thread.
- Implementazione della strategia di parallelizzazione.

Chiave: Massimizza l'efficienza del parallelismo.

Livello Hardware

- Mappatura dell'esecuzione sull'architettura GPU.
- Ottimizzazione delle prestazioni hardware.

Chiave: Sfrutta al meglio le risorse GPU.



Esempio: Moltiplicazione di Matrici

- Dominio: Suddivisione delle matrici.
- Logico: Organizzazione dei thread per i calcoli.
- Hardware: Ottimizzazione accesso memoria e esecuzione sui core GPU.

Thread CUDA: L'Unità Fondamentale di Calcolo

Cos'è un Thread CUDA?

- Un thread CUDA rappresenta un'unità di esecuzione elementare nella GPU.
- Ogni thread CUDA esegue una porzione di un programma parallelo, chiamato kernel.
- Sebbene migliaia di thread vengano eseguiti concorrentemente sulla GPU, ogni singolo thread segue un percorso di esecuzione sequenziale all'interno del suo contesto.



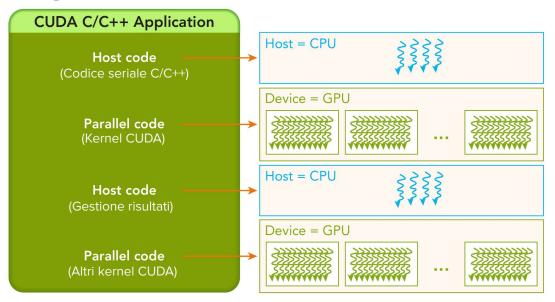
Cosa Fa un Thread CUDA?

- Elaborazione di Dati: Ogni thread CUDA si occupa di un piccolo pezzo del problema complessivo, eseguendo calcoli su un sottoinsieme di dati.
- **Esecuzione di Kernel**: Ogni thread esegue lo stesso codice del kernel ma opera su dati diversi, determinati dai suoi identificatori univoci (threadIdx,blockIdx).
- Stato del Thread: Ogni thread ha il proprio stato, che include il program counter, i registri, la memoria locale e altre risorse specifiche del thread.

Thread CUDA vs Thread CPU

- **GPU**: parallelismo massivo (migliaia di core leggeri), basso overhead di gestione.
- CPU: parallelismo limitato (pochi core complessi), overhead più elevato.

Struttura di Programmazione CUDA



Caratteristiche Principali

- Codice Seriale e Parallelo: Alternanza tra sezioni di codice seriale e parallelo (stesso file).
- Struttura Ibrida Host-Device: Alternanza tra codice eseguito sulla CPU (host) e sulla GPU (device).
- Esecuzione Asincrona: Il codice host può continuare l'esecuzione mentre i kernel GPU sono in esecuzione.
- Kernel CUDA Multipli: Possibilità di lanciare più kernel nella stessa applicazione, anche in overlapping temporale.
- Gestione dei Risultati sull'Host: Fase dedicata all'elaborazione dei risultati sulla CPU dopo l'esecuzione dei kernel.

Flusso Tipico di Elaborazione CUDA

1. Inizializzazione e Allocazione Memoria (Host)

Preparazione dati e allocazione di memoria su CPU (host) e GPU (device).

2. Trasferimento Dati (Host → Device)

Copia degli input dalla memoria host alla memoria device.

3. Esecuzione del Kernel (Device)

La GPU esegue calcoli paralleli secondo la configurazione di griglia e blocchi.

4. Recupero Risultati (Device → Host)

• Copia dell'output dalla memoria device alla memoria host.

5. Post-elaborazione (Host)

• Analisi o elaborazione aggiuntiva dei risultati sulla CPU.

6. Liberazione Risorse

Rilascio della memoria allocata su host e device.

*Nota: i passi 2–5 possono essere ripetuti più volte o eseguiti in pipeline tramite stream per massimizzare l'overlap tra calcolo e trasferimento dati.

Panoramica del Modello di Programmazione CUDA

- Introduzione al Modello di Programmazione
 - Concetti base e architettura CUDA
 - Ruolo di Host (CPU) e Device (GPU)
- Gestione della Memoria in CUDA Accenni
 - Allocazione e trasferimento di memoria
 - Tipi di memoria: globale, condivisa (menzioni)
- Organizzazione dei Thread
 - · Gerarchie: Grid, Block, Thread
 - Identificazione dei thread
- Kernel CUDA
 - Definizione e lancio dei kernel
 - Configurazione di griglia e blocchi
- Tecniche di Mapping e Dimensionamento
 - Esempio: Somma di array e mapping degli indici
 - Calcolo dinamico delle dimensioni della griglia
- Analisi delle Prestazioni
 - Correttezza dei risultati e gestione degli errori
 - Uso di strumenti di profiling (NVIDIA Nsight)
- Applicazioni Pratiche
 - Operazioni su matrici
 - Elaborazione di immagini (es. conversione RGB a grayscale)
 - Convoluzione 1D e 2D

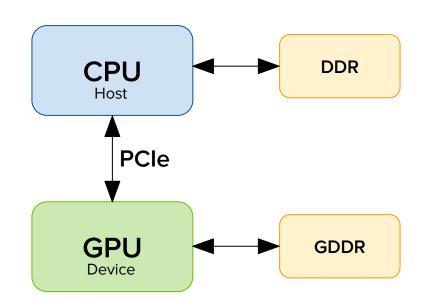
Gestione della Memoria in CUDA

Modello di Memoria CUDA

- Il modello prevede un sistema con host (CPU) e device (GPU), ciascuno con la propria memoria.
- La comunicazione tra memoria host e device avviene tramite PCIe (Peripheral Component Interconnect
 Express), interfaccia seriale point-to-point che sfrutta più lane indipendenti in parallelo per aumentare la banda.

Caratteristiche PCle

- Lane: Ogni lane (canale di trasmissione) è costituito da due coppie di segnali differenziali (quattro fili), una per ricevere (RX) e una per trasmettere (TX) dati.
- Full-Duplex: Trasmette e riceve dati simultaneamente in entrambe le direzioni.
- Scalabilità: La larghezza di banda varia a seconda del numero di lane (x1, x2, x4, x8, x16).
- Bassa Latenza: Garantisce trasferimenti rapidi, adatti a scambi frequenti.
- Collo di Bottiglia: Può diventare un collo di bottiglia in trasferimenti di grandi volumi tra CPU e GPU.



Gestione della Memoria in CUDA

Modello di Memoria CUDA

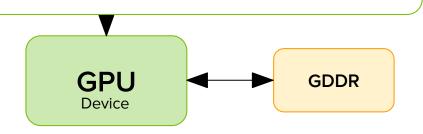
• Il modello prevede un sistema con host (CPU) e device (GPU), ciascuno con la propria memoria.

La comunicazione tra momeria hect e device avviene tramite PCIe (Peripheral Compenent Interconnect

Confronto Larghezza di Banda per Direzione PCle

Numero di	PCIe 1.0	PCle 2.0	PCle 3.0	PCIe 4.0	PCle 5.0	PCle 6.0	PCIe 7.0
Lanes	(2003)	(2007)	(2010)	(2017)	(2019)	(2021)	(2025)
x1	250 MB/s	500 MB/s	1 GB/s	2 GB/s	4 GB/s	8 GB/s	16 GB/s
x2	500 MB/s	1 GB/s	2 GB/s	4 GB/s	8 GB/s	16 GB/s	32 GB/s
×4	1 GB/s	2 GB/s	4 GB/s	8 GB/s	16 GB/s	32 GB/s	64 GB/s
x8	2 GB/s	4 GB/s	8 GB/s	16 GB/s	32 GB/s	64 GB/s	128 GB/s
x16	4 GB/s	8 GB/s	16 GB/s	32 GB/s	64 GB/s	128 GB/s	256 GB/s

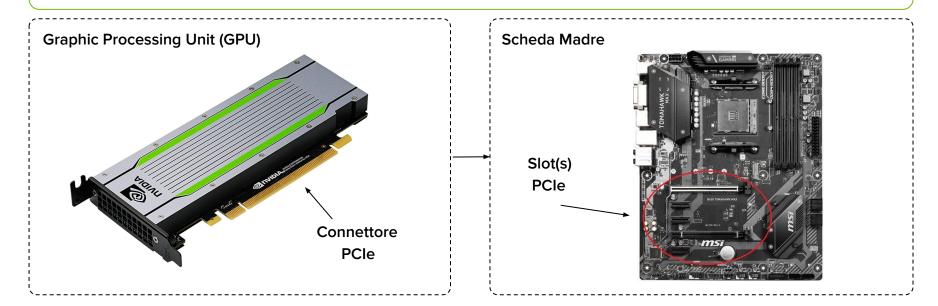
- Bassa Latenza: Garantisce trasferimenti rapidi, adatti a scambi frequenti.
- Collo di Bottiglia: Può diventare un collo di bottiglia in trasferimenti di grandi volumi tra CPU e GPU.



Collegamento Fisico della GPU tramite PCIe

Connessione Fisica GPU

- La GPU si collega alla scheda madre attraverso uno slot PCI Express (PCIe).
- Il connettore, costituito da contatti metallici dorati sul bordo della scheda, si inserisce nello slot PCIe corrispondente.
- La maggior parte delle schede madri moderne ha **uno o più slot PCIe**, generalmente con almeno uno slot PCIe x16 destinato alla GPU.



Gestione della Memoria in CUDA

Modello di Memoria CUDA

- I kernel CUDA operano sulla memoria del device.
- CUDA Runtime fornisce funzioni per:
 - Allocare memoria sul device.
 - Rilasciare memoria sul device quando non più necessaria.
 - Trasferire dati bidirezionalmente tra la memoria dell'host e quella del device.

Standard C	CUDA C	Funzione
malloc	cudaMalloc	Alloca memoria dinamica
memcpy	cudaMemcpy	Copia dati tra aree di memoria
memset	cudaMemset	Inizializza memoria a un valore specifico
free	cudaFree	Libera memoria allocata dinamicamente

Nota Importante: È responsabilità del programmatore gestire correttamente l'allocazione, il trasferimento e la deallocazione della memoria per ottimizzare le prestazioni.

Gestione della Memoria in CUDA

Gerarchia di Memoria

In CUDA, esistono diversi tipi di memoria, ciascuno con caratteristiche specifiche in termini di accesso, velocità, e visibilità. Per ora, ci concentriamo su due delle più importanti:

Global Memory

- Accessibile da tutti i thread su tutti i blocchi
- Più grande ma più lenta rispetto alla shared memory
- Persiste per tutta la durata del programma CUDA
- È adatta per memorizzare dati grandi e persistenti

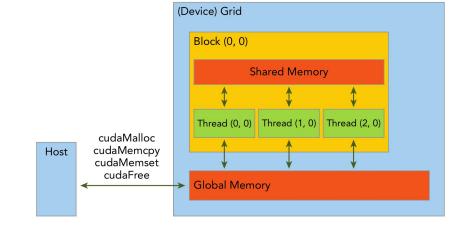
Shared Memory

- Condivisa tra i thread all'interno di un singolo blocco
- Più veloce, ma limitata in dimensioni
- Esiste solo per la durata del blocco di thread
- Utilizzata per dati temporanei e intermedi

Funzioni

- cudaMalloc: Alloca memoria sulla GPU.
- cudaMemcpy: Trasferisce dati tra host e device.
- cudaMemset: Inizializza la memoria del device.
- cudaFree: Libera la memoria allocata sul device.

Nota: Queste funzioni operano principalmente sulla Global Memory.



Allocazione della Memoria sul Device

Ruolo della Funzione

cudaMalloc è una funzione CUDA utilizzata per allocare memoria sulla GPU (device).

Firma della Funzione (Documentazione Online)

```
cudaError t cudaMalloc(void** devPtr, size t size)
```

Parametri

- devPtr: Puntatore doppio che conterrà l'indirizzo della memoria allocata sulla GPU.
- **size:** Dimensione in byte della memoria da allocare.

Valore di Ritorno

• **cudaError_t:** Codice di errore (**cudaSuccess** se l'allocazione ha successo).

Note Importanti

- Allocazione: Riserva memoria lineare contigua sulla GPU a runtime.
- Puntatore: Aggiorna puntatore CPU con indirizzo memoria GPU.
- Stato iniziale: La memoria allocata non è inizializzata.

Allocazione della Memoria sul Device

Ruolo della Funzione

• **cudaMemset** è una funzione CUDA utilizzata per impostare un valore specifico in un blocco di memoria allocato sulla GPU (device).

Firma della Funzione (Documentazione Online)

```
cudaError t cudaMemset(void* devPtr, int value, size t count)
```

Parametri

- devPtr: Puntatore alla memoria allocata sulla GPU.
- value: Valore da impostare in ogni byte della memoria.
- **count**: Numero di byte della memoria da impostare al valore specificato.

Valore di Ritorno

• **cudaError_t**: Codice di errore (**cudaSuccess** se l'inizializzazione ha successo).

Note Importanti

- Utilizzo: Comunemente utilizzata per azzerare la memoria (impostando value a 0).
- Gestione: L'inizializzazione deve avvenire dopo l'allocazione della memoria tramite cudaMalloc.
- Efficienza: È preferibile usare cudaMemset per grandi blocchi di memoria per ridurre l'overhead.

Allocazione della Memoria sul Device

Esempio di Allocazione di Memoria sulla GPU

Mostra come allocare memoria sulla GPU utilizzando cudaMalloc.

```
float* d array; // Dichiarazione di un puntatore per la memoria sul device (GPU)
size t size = 10 * sizeof(float); // Calcola la dimensione della memoria da allocare (10 float)
// Allocazione della memoria sul device
cudaError t err = cudaMalloc((void**)&d array, size);
// Controlla se l'allocazione della memoria ha avuto successo
if (err != cudaSuccess) {
// Se c'è un errore, stampa un messaggio di errore con la descrizione dell'errore
printf("Errore nell'allocazione della memoria: %s\n", cudaGetErrorString(err));
} else {
// Se l'allocazione ha successo, stampa un messaggio di conferma
printf("Memoria allocata con successo sulla GPU.\n");}
```

Trasferimento Dati

Ruolo della Funzione

• **cudaMemcpy** è una funzione CUDA per il trasferimento di dati tra la memoria dell'host e del device, o all'interno dello stesso tipo di memoria.

Firma della Funzione (Documentazione Online)

```
cudaError_t cudaMemcpy(void* dst, const void* src, size_t count, cudaMemcpyKind kind)
```

Parametri

- dst: Puntatore alla memoria di destinazione.
- src: Puntatore alla memoria sorgente.
- **count:** Numero di byte da copiare.
- kind: Direzione della copia (cudaMemcpyKind).

Valore di Ritorno

• cudaError t: Codice di errore (cudaSuccess se il trasferimento ha successo).

Note importanti

- Funzione sincrona: blocca l'host fino al completamento del trasferimento.
- Per prestazioni ottimali, minimizzare i trasferimenti tra host e device.

Tipi di Trasferimento (kind)

- cudaMemcpyHostToHost: Da host a host
- cudaMemcpyHostToDevice: Da host a device
- **cudaMemcpyDeviceToHost**: Da device a host
- cudaMemcpyDeviceToDevice: Da device a device

Trasferimento Dati

Ruolo della Funzione

• cud

Spazi di Memoria Differenti

0

Firma della

cudaEr

Parametri

- dst
- src
- cou
- kin

Valore di R

cud

 Attenzione: I puntatori del device non devono essere dereferenziati nel codice host (<u>spazi di memoria CPU e GPU differenti</u>).

• **Esempio**: Assegnazione errata come:

```
host_array = dev_ptr
```

invece di

```
cudaMemcpy(host_array, dev_ptr, nBytes, cudaMemcpyDeviceToHost)
```

• Conseguenza dell'errore: Accesso a indirizzi non validi → possibile blocco o crash dell'applicazione.

vice

• Soluzione: La Unified Memory, introdotta in CUDA 6 e oggi ottimizzata, consente di usare un unico puntatore valido per CPU e GPU, con gestione automatica della migrazione dati (vedremo in seguito).

Note import

- <u>Funzione sincrona</u>: blocca l'host fino al completamento del trasferimento.
- Per prestazioni ottimali, minimizzare i trasferimenti tra host e device.

Deallocazione della Memoria sul Device

Ruolo della Funzione

• **cudaFree** è una funzione CUDA utilizzata per liberare la memoria precedentemente allocata sulla GPU (device).

Firma della Funzione (Documentazione Online)

```
cudaError_t cudaFree(void* devPtr)
```

Parametri

• **devPtr**: Puntatore alla memoria sul device che deve essere liberata. Questo puntatore deve essere stato precedentemente restituito tramite la chiamata **cudaMalloc**.

Valore di Ritorno

• cudaError_t: Codice di errore (cudaSuccess se la deallocazione ha successo).

Note Importanti

- **Gestione**: È responsabilità del programmatore assicurarsi che ogni blocco di memoria allocato con **cudaMalloc** sia liberato per evitare perdite di memoria (memory leaks) sulla GPU.
- **Efficienza**: La deallocazione è <u>sincrona</u> e può avere overhead significativo; è consigliato minimizzare il numero di chiamate.

Allocazione e Trasferimento Dati sul Device

Esempio di Allocazione e Trasferimento Dati (1/2)

Mostra come allocare e trasferire dati dalla memoria host alla memoria device.

```
size t size = 10 * sizeof(float); // Calcola la dimensione della memoria da allocare (10 float)
float* h data = (float*) malloc(size); // Alloca memoria sull'host (CPU) per memorizzare i dati
for (int i = 0; i < 10; ++i) h data[i] = (float)i; // Inizializza ogni elemento di h data
float* d data; // Dichiarazione di un puntatore per la memoria sulla GPU (device)
cudaMalloc((void**)&d data, size); // Allocazione della memoria sulla GPU
// Copia dei dati dalla memoria dell'host (CPU) alla memoria del device (GPU)
cudaError t err = cudaMemcpy(d data, h data, size, cudaMemcpyHostToDevice);
// Controlla se la copia è avvenuta con successo
if (err != cudaSuccess) {
// Se c'è un errore, stampa un messaggio di errore e termina il programma
fprintf(stderr, "Errore nella copia H2D: %s\n", cudaGetErrorString(err));
 exit(EXIT FAILURE);
// continua
```

Allocazione e Trasferimento Dati sul Device

Esempio di Allocazione e Trasferimento Dati (2/2)

Mostra come allocare e trasferire dati dalla memoria host alla memoria device

```
// Esequi operazioni sulla memoria della GPU (d data)
// (Le operazioni specifiche da esequire non sono mostrate in questo esempio)
// Copia dei risultati dalla memoria della GPU (device) alla memoria dell'host (CPU)
err = cudaMemcpy(h data, d data, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
// Controlla se la copia è avvenuta con successo
if (err != cudaSuccess) {
 fprintf(stderr, "Errore nella copia D2H: %s\n", cudaGetErrorString(err));
 exit(EXIT FAILURE);
free(h data); // Libera la memoria allocata sull'host
cudaFree(d data); // Libera la memoria allocata sulla GPU
```

Panoramica del Modello di Programmazione CUDA

- Introduzione al Modello di Programmazione
 - Concetti base e architettura CUDA
 - Ruolo di Host (CPU) e Device (GPU)
- Gestione della Memoria in CUDA Accenni
 - Allocazione e trasferimento di memoria
 - Tipi di memoria: globale, condivisa (menzioni)
- > Organizzazione dei Thread
 - · Gerarchie: Grid, Block, Thread
 - Identificazione dei thread
- Kernel CUDA
 - Definizione e lancio dei kernel
 - Configurazione di griglia e blocchi
- Tecniche di Mapping e Dimensionamento
 - Esempio: Somma di array e mapping degli indici
 - · Calcolo dinamico delle dimensioni della griglia
- Analisi delle Prestazioni
 - Identificazione dei colli di bottiglia
 - Uso di strumenti di profiling (NVIDIA Nsight)
- > Applicazioni Pratiche
 - Operazioni su matrici
 - Elaborazione di immagini (es. conversione RGB a grayscale)
 - Convoluzione 1D e 2D

Organizzazione dei Thread in CUDA

CUDA adotta una gerarchia a due livelli per organizzare i thread basata su blocchi di thread e griglie di blocchi.

Struttura Gerarchica

Grid (Griglia)

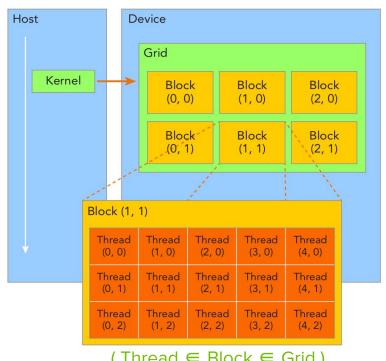
- Array di thread blocks.
- È organizzata in una struttura 1D, 2D o 3D.
- Rappresenta l'intera computazione di un kernel.
- Contiene tutti i thread che eseguono il singolo kernel.
- Condivide lo stesso spazio di memoria globale.

2. Block (Blocco)

- Un thread block è un gruppo di thread eseguiti logicamente in parallelo.
- Ha un ID univoco all'interno della sua griglia.
- I blocchi sono organizzati in una struttura 1D, 2D o 3D.
- I thread di un blocco possono sincronizzarsi (non automaticamente) e condividere memoria.
- I thread di blocchi diversi non possono sincronizzarsi direttamente (solo tramite memoria globale o kernel successivi)

Thread

- Ha un proprio **ID** univoco all'interno del suo blocco.
- Ha accesso alla propria memoria privata (registri).



(Thread \subseteq Block \subseteq Grid)

Perché una Gerarchia di Thread?

Mappatura Intuitiva

• La gerarchia di thread (grid, blocchi, thread) permette di **scomporre problemi complessi** in unità di lavoro parallele più piccole e gestibili, rispecchiando spesso la struttura intrinseca del problema stesso.

Organizzazione e Ottimizzazione

• Il programmatore può **definire le dimensioni** dei blocchi e della griglia per adattare l'esecuzione alle caratteristiche <u>specifiche dell'hardware e del problema</u>, ottimizzando l'utilizzo delle risorse.

Efficienza nella Memoria

• I thread in un blocco possono condividere dati tramite memoria on-chip veloce (es. shared memory), riducendo gli accessi alla memoria globale più lenta, migliorando dunque significativamente le prestazioni.

Scalabilità e Portabilità

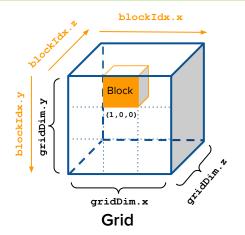
• La gerarchia è **scalabile** e permette di **adattare l'esecuzione** a GPU con diverse capacità e numero di core. Il codice CUDA, quindi, risulta più **portabile** e può essere eseguito su diverse architetture GPU.

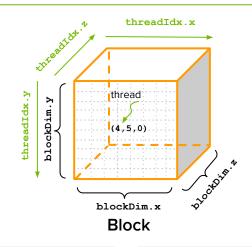
Sincronizzazione Granulare

• I thread possono essere sincronizzati solo **all'interno del proprio blocco**, evitando costose sincronizzazioni globali che possono creare colli di bottiglia.

Identificazione dei Thread in CUDA

• Ogni thread ha un'identità unica definita da coordinate specifiche nella gerarchia grid-block. Tali coordinate, diverse per ogni thread, sono essenziali per calcolare indici di lavoro e accedere correttamente ai dati.





Un singolo thread di calcolo che opera in maniera indipendente



Thread

uint3 è un built-in vector type di CUDA con tre campi (x,y,z) ognuno di tipo unsigned int

Variabili di Identificazione (Coordinate)

- 1. blockldx (indice del blocco all'interno della griglia)
 - Componenti: blockIdx.x,blockIdx.y,blockIdx.z
- 2. threadIdx (indice del thread all'interno del blocco)
 - Componenti: threadIdx.x, threadIdx.y, threadIdx.z

Entrambe sono variabili **built-in** di tipo uint3 **pre-inizializzate** dal CUDA Runtime e accessibili solo **all'interno del kernel**.

Variabili di Dimensioni

- blockDim (dimensione del blocco in termini di thread)
 - o Tipo: dim3 (lato host), uint3 (lato device, built-in)
 - Componenti: blockDim.x,blockDim.y,blockDim.z
- 2. gridDim (dimensione della griglia in termini di blocchi)
 - Tipo: dim3 (lato host), uint3 (lato device, built-in)
 - Componenti: gridDim.x,gridDim.y,gridDim.z

Identificazione dei Thread in CUDA

Ogni thread ha un'identità unica definita da coordinate specifiche nella gerarchia grid-block. Tali coordinate,
 diverse pe

Dimensione delle Griglie e dei Blocchi

- La scelta delle dimensioni ottimali dipende dalla struttura dati del problema e dalle capacità hardware/risorse della GPU.
- Le dimensioni di griglia e blocchi vengono definite nel codice host prima del lancio del kernel.
- Sia le griglie che i blocchi utilizzano il tipo dim3 (lato host) con tre campi unsigned int. I campi non utilizzati vengono inizializzati a 1 e ignorati.
- **9 possibili configurazioni** (1D, 2D, 3D per griglia e blocco) in tutto anche se in genere si usa la stessa per entrambi.

un built-in vector type di . con tre campi (x,y,z) di tipo unsigned int

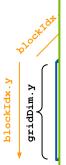
read)

∕e, built-in)

- 2. threadldx (indice der thread all'interno dei biocco)
 - Componenti: threadIdx.x, threadIdx.y, threadIdx.z

Entrambe sono variabili **built-in** di tipo uint3 **pre-inizializzate** dal CUDA Runtime e accessibili solo **all'interno del kernel**.

- Componenti: blockDim.x,blockDim.y,blockDim.z
- 2. gridDim (dimensione della griglia in termini di blocchi)
 - Tipo: dim3 (lato host), uint3 (lato device, built-in)
 - Componenti: gridDim.x,gridDim.y,gridDim.z



Variabili di Identi

blockldx (indice

Compo

Struttura dim3

Definizione

- dim3 è una struttura definita in vector types.h usata per specificare le dimensioni di griglia e blocchi.
- Supporta le dimensioni 1, 2 e 3:
 - Esempi

```
dim3 gridDim(256); // Definisce una griglia di 256x1x1 blocchi.
dim3 blockDim(512, 512); // Definisce un blocco di 512x512x1 threads.
```

Utilizzato per specificare le dimensioni di griglia e blocchi quando si lancia un kernel dal lato host:

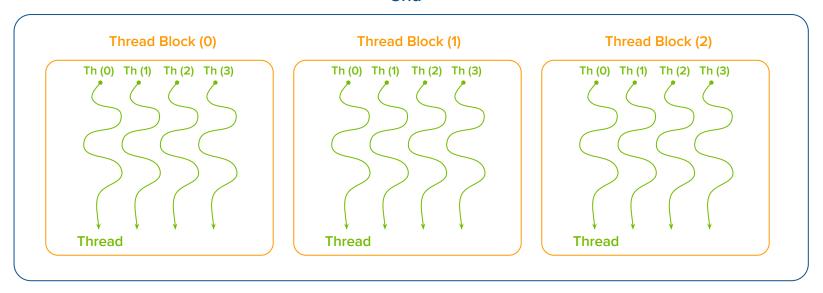
```
kernel name<<<<gridDim, blockDim>>>(...);
```

Codice Originale (Link)

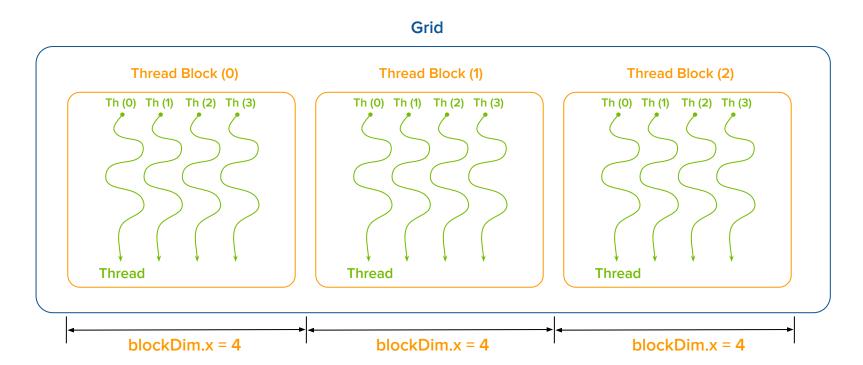
```
struct _device_builtin__ dim3
{
    unsigned int x, y, z;
#if defined(__cplusplus)
    __host___ device__ dim3(unsigned int vx = 1, unsigned int vy = 1, unsigned int vz = 1) : x(vx), y(vy), z(vz) {}
    __host___ device__ dim3(uint3 v) : x(v.x), y(v.y), z(v.z) {}
    __host___ device__ operator uint3(void) { uint3 t; t.x = x; t.y = y; t.z = z; return t; }
#endif /* __cplusplus */
};
```

gridDim.x: Numero di blocchi nella griglia, in questo caso 3.

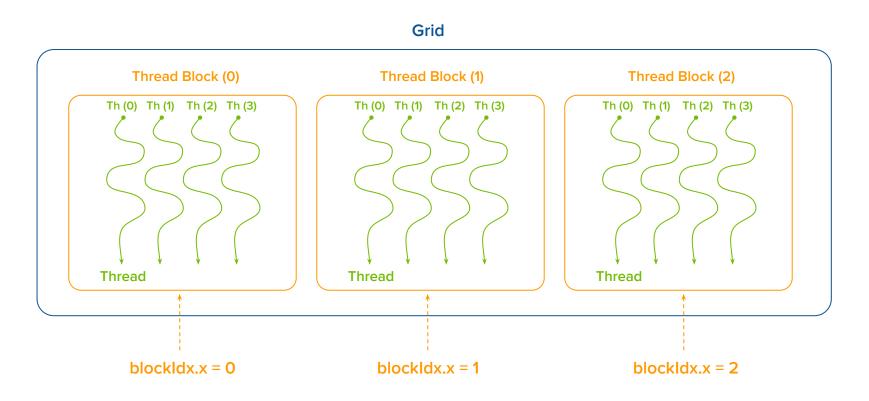
Grid



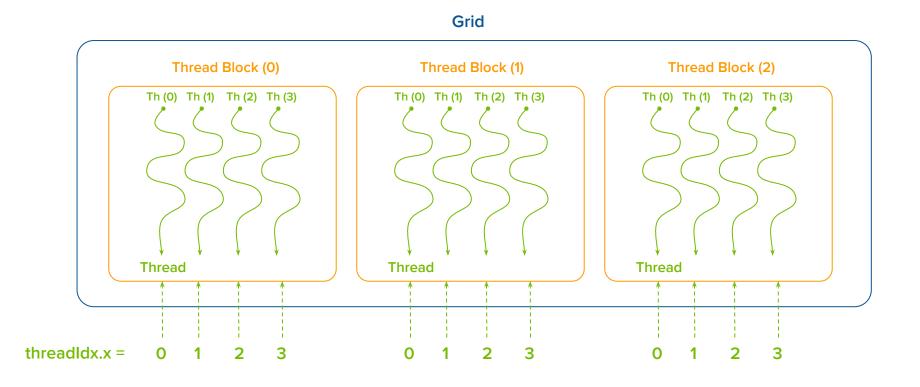
blockDim.x: Numero di thread per blocco, in questo caso 4.



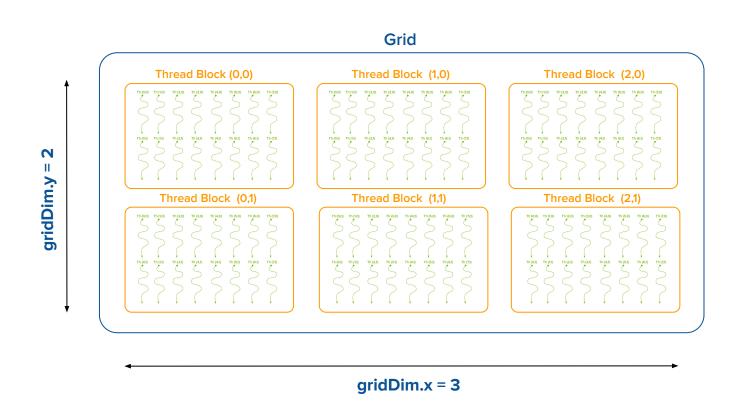
blockldx.x: Indice di un blocco nella griglia.



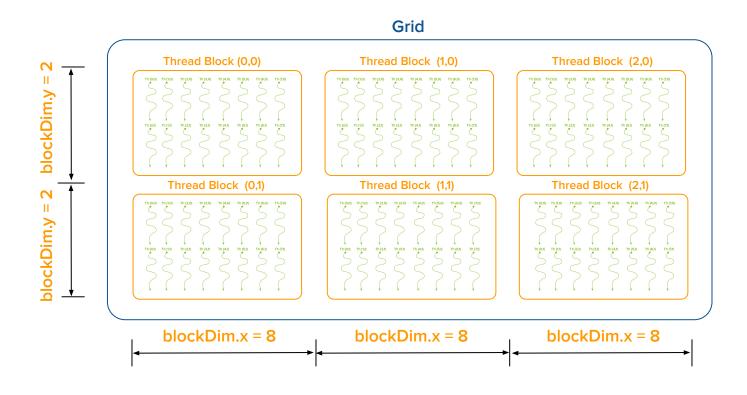
threadldx.x: Indice del thread all'interno del blocco.



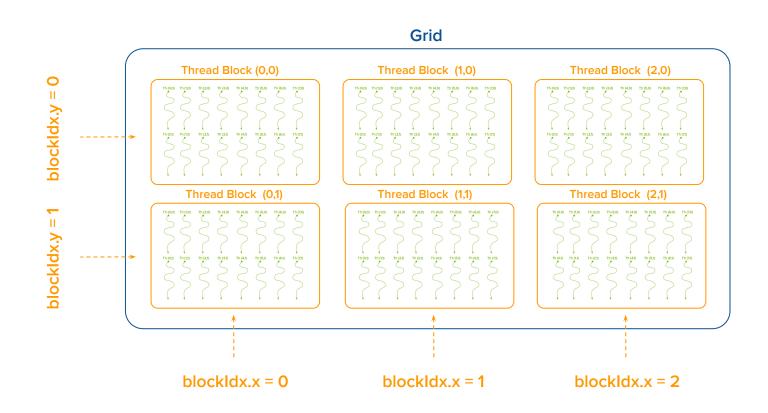
gridDim.x, gridDim.y: Numero di blocchi nella griglia lungo le dimensioni x e y.



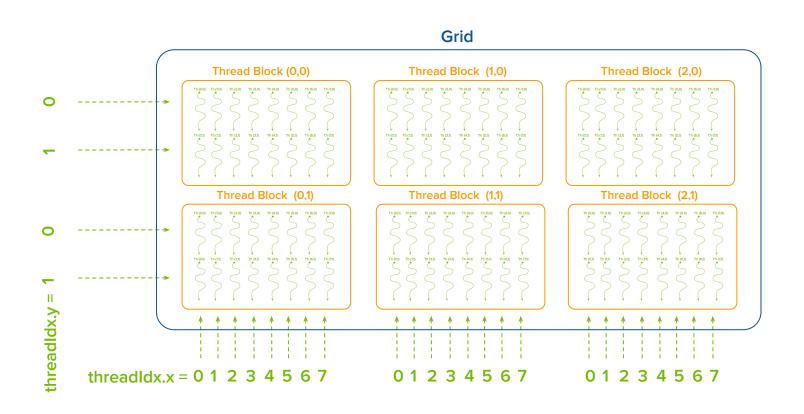
blockDim.x, blockDim.y: Numero di thread per blocco lungo le dimensioni x e y.



blockldx.x, blockldx.y: Indici del blocco lungo le dimensioni x e y della griglia.



threadldx.x, threadldx.y: Indici x e y del thread nel blocco 2D.



Panoramica del Modello di Programmazione CUDA

- Introduzione al Modello di Programmazione
 - Concetti base e architettura CUDA
 - Ruolo di Host (CPU) e Device (GPU)
- Gestione della Memoria in CUDA Accenni
 - Allocazione e trasferimento di memoria
 - Tipi di memoria: globale, condivisa (menzioni)
- Organizzazione dei Thread
 - · Gerarchie: Grid, Block, Thread
 - Identificazione dei thread
- Kernel CUDA
 - Definizione e lancio dei kernel
 - Configurazione di griglia e blocchi
- Tecniche di Mapping e Dimensionamento
 - Esempio: Somma di array e mapping degli indici
 - · Calcolo dinamico delle dimensioni della griglia
- Analisi delle Prestazioni
 - Correttezza dei risultati e gestione degli errori
 - Uso di strumenti di profiling (NVIDIA Nsight)
- > Applicazioni Pratiche
 - Operazioni su matrici
 - Elaborazione di immagini (es. conversione RGB a grayscale)
 - Convoluzione 1D e 2D

Esecuzione di un Kernel CUDA

Cos'è un Kernel CUDA?

- Un kernel CUDA è una funzione che viene eseguita in parallelo sulla GPU da migliaia o milioni di thread.
- Rappresenta il nucleo computazionale di un programma CUDA.
- Nei kernel viene definita la logica di calcolo per un singolo thread e l'accesso ai dati associati a quel thread.
- Ogni thread esegue lo stesso codice kernel, ma opera su diversi elementi dei dati.

Sintassi della chiamata Kernel CUDA

```
kernel_name <<<gridSize,blockSize>>> (argument list);
```

- gridSize: Dimensione della griglia (num. di blocchi).
- blockSize: Dimensione del blocco (num. di thread per blocco).
- argumentlist: Argomenti passati al kernel.

Sintassi Standard C

```
function_name (argument list);
```

Con **gridSize** e **blockSize** si definisce:

- Numero totale di thread per un kernel.
- Il **layout** dei thread che si vuole utilizzare.

Come Eseguiamo il Codice in Parallelo sul Dispositivo?

```
Sequenziale (non ottimale): kernel_name<<<1, 1>>>(args); //1 blocco, 1 thread per blocco

Parallelo: kernel_name<<<256, 64>>>(args); // 256 blocchi, 64 thread per blocco
```

Qualificatori di Funzione in CUDA

 I qualificatori di funzione in CUDA sono essenziali per specificare dove una funzione verrà eseguita e da dove può essere chiamata.

Qualificatore	Esecuzione	Chiamata	Note	
global	Sul Device	Dall'Host	Deve avere tipo di	
device	Sul Device	Solo dal Device	ritorno void	
host	Sull'Host	Solo dall'Host	Può essere omesso	

```
__global__ void kernelFunction(int *data, int size);
```

• Funzione kernel (eseguita sulla GPU, chiamabile solo dalla CPU).

```
__device__ int deviceHelper(int x);
```

Funzione device (eseguita sulla GPU, chiamabile solo dalla GPU).

```
_host__int hostFunction(int x);
```

Funzione host (eseguibile su CPU).

Combinazione dei qualificatori host e device

In CUDA, combinando <u>host</u> e <u>device</u>, una funzione può essere eseguita sia sulla CPU che sulla GPU.

```
_host__ _device__ int hostDeviceFunction(int x);
```

Permette di scrivere una sola volta funzioni che possono essere utilizzate in entrambi i contesti.

Kernel CUDA: Regole e Comportamento

- 1. Esclusivamente Memoria Device (global e device)
 - Accesso consentito solo alla memoria della GPU. Niente puntatori verso la memoria host.
- 2. Ritorno void (__global__)
 - I kernel non restituiscono valori direttamente. La comunicazione con l'host avviene tramite la memoria.
- 3. Nessun supporto per argomenti variabili (__global__ e __device__)
 - I kernel non possono avere un numero variabile di argomenti.
- 4. Nessun supporto per variabili statiche locali (__global__ e __device__)
 - Tutte le variabili devono essere passate come argomenti o allocate dinamicamente.
- 5. Nessun supporto per puntatori a funzione (__global__ e __device__)
 - Non è possibile utilizzare puntatori a funzione all'interno di un kernel.
- 6. Comportamento asincrono (global)
 - I kernel vengono lanciati in modo asincrono rispetto al codice host, salvo sincronizzazioni esplicite.

Configurazioni di un Kernel CUDA

Griglie e Blocchi 1D, 2D e 3D

• La configurazione di **griglia** e **blocchi** può essere **1D, 2D o 3D** (9 combinazioni in totale), permettendo una mappatura efficiente (ed intuitiva) su **array**, **matrici** o **dati volumetrici**.

Combinazioni di Griglia 1D (Esempi)

```
// 1D Grid, 1D Block
dim3 gridSize(4);
dim3 blockSize(8);
kernel name<<<gridSize, blockSize>>>(args);
// 1D Grid, 2D Block
dim3 gridSize(4);
dim3 blockSize(8, 4);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
// 1D Grid, 3D Block
dim3 gridSize(4);
dim3 blockSize(8, 4, 2);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
```

Adatta per:

 Problemi con dati strutturati linearmente, come l'elaborazione di vettori o stringhe, dove ogni thread può lavorare su una porzione contigua dei dati.

Nota: L'efficienza di una configurazione dipende da vari fattori come la dimensione dei dati, l'architettura della GPU e la natura del problema.

Configurazioni di un Kernel CUDA

Griglie e Blocchi 1D, 2D e 3D

• La configurazione di **griglia** e **blocchi** può essere **1D, 2D o 3D** (9 combinazioni in totale), permettendo una mappatura efficiente (ed intuitiva) su **array**, **matrici** o **dati volumetrici**.

Combinazioni di Griglia 2D (Esempi)

```
// 2D Grid, 1D Block
dim3 gridSize(4, 2);
dim3 blockSize(8);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
// 2D Grid, 2D Block
dim3 gridSize(4, 2);
dim3 blockSize(8, 4);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
// 2D Grid, 3D Block
dim3 gridSize(4, 2);
dim3 blockSize(8, 4, 2);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
```

Adatta per:

 Ideale per problemi con dati strutturati in matrici o immagini, dove ogni thread può gestire un pixel o un elemento della matrice, sfruttando la vicinanza spaziale dei dati.

Nota: L'efficienza di una configurazione dipende da vari fattori come la dimensione dei dati, l'architettura della GPU e la natura del problema.

Configurazioni di un Kernel CUDA

Griglie e Blocchi 1D, 2D e 3D

• La configurazione di **griglia** e **blocchi** può essere **1D, 2D o 3D** (9 combinazioni in totale), permettendo una mappatura efficiente (ed intuitiva) su **array**, **matrici** o **dati volumetrici**.

Combinazioni di Griglia 3D (Esempi)

```
// 3D Grid, 1D Block
dim3 gridSize(4, 2, 2);
dim3 blockSize(8);
kernel name<<<gridSize, blockSize>>>(args);
// 3D Grid, 2D Block
dim3 gridSize(4, 2, 2);
dim3 blockSize(8, 4);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
// 3D Grid, 3D Block
dim3 gridSize(4, 2, 2);
dim3 blockSize(8, 4, 2);
kernel name<<<qridSize, blockSize>>>(args);
```

Adatta per:

 Ottimale per problemi con dati volumetrici, come simulazioni fisiche o rendering 3D, dove ogni thread può operare su un voxel o una porzione dello spazio 3D.

Nota: L'efficienza di una configurazione dipende da vari fattori come la dimensione dei dati, l'architettura della GPU e la natura del problema.

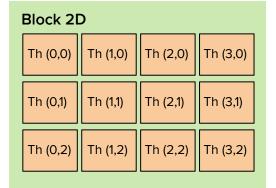
Numero di Thread per Blocco

- Il numero massimo totale di thread per blocco è 1024 per la maggior parte delle GPU (compute capability >= 2.x).
- Un blocco può essere organizzato in 1, 2 o 3 dimensioni, ma ci sono limiti per ciascuna dimensione. Esempio:
 - o x: 1024 , y: 1024, z: 64
- Il prodotto delle dimensioni x, y e z non può superare 1024 (queste limitazioni potrebbero cambiare in futuro).

Block 1D Th (0) Th (1) Th (2) Th (3)

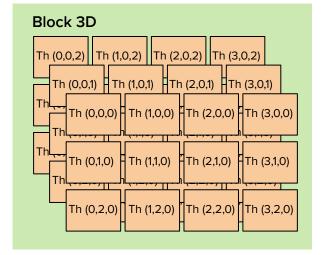
Esempi 1D

- (32, 1, 1)
- (96, 1, 1)
- (128, 1, 1)
- ---
- (1024, 1, 1)
- (2048, 1, 1) NO!



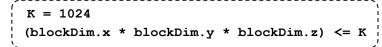
Esempi 2D

- (16, 4, 1)
- (128, 2, 1)
- (32, 32, 1)
- (64, 32, 1) NO!



Esempi 3D

- (8, 8, 8)
- ..
- (64, 32, 1) NO!



Compute Capability (CC) - Limiti SM

- La Compute Capability (CC) di NVIDIA è un numero che identifica le caratteristiche e le capacità di una GPU NVIDIA in termini di <u>funzionalità supportate</u> e <u>limiti hardware</u>.
- È composta da **due numeri**: il numero principale indica la **generazione** dell'architettura, mentre il numero secondario indica **revisioni** e **miglioramenti** all'interno di quella generazione.

Compute Capability	Architettura	Max grid dimensionality	Max grid x-dimension	Max grid y/z-dimension	Max block dimensionality	Max block x/y-dimension	Max block z-dimension	Max threads per block
1.x	Tesla	2	65535	65535	3	512	64	512
2.x	Fermi	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
3.x	Kepler	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
5.x	Maxwell	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
6.x	Pascal	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
7.x T	/olta/Turing	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
8.x	Ampere/Ada	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
9.x	Hopper	3	231-1	65535	3	1024	64	1024
10.x/12.	x Blackwell	3	2 ³¹ -1	65535	3	1024	64	1024

https://en.wikipedia.org/wiki/CUDA#Version_features_and_specifications

Identificazione dei Thread in CUDA

Esempio Codice CUDA

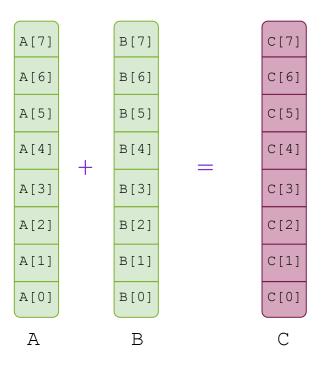
```
#include <cuda runtime.h>
// Kernel
global void kernel name()
   // Accesso alle variabili built-in
   int blockId x = blockIdx.x, blockId y = blockIdx.y, blockId z = blockIdx.z;
   int threadId x = threadIdx.x, threadId y = threadIdx.y, threadId z = threadIdx.z;
   int totalThreads x = blockDim.x, totalThreads y = blockDim.y, totalThreads z = blockDim.z;
   int totalBlocks x = gridDim.x, totalBlocks y = gridDim.y, totalBlocks z = gridDim.z;
   // Logica del kernel...
int main() {
   // Definizione delle dimensioni della griglia e del blocco (Caso 3D)
   dim3 gridDim(4, 4, 2); // 4x4x2 blocchi
   dim3 blockDim(8, 8, 4); // 8x8x4 thread per blocco
   // Lancio del kernel
   kernel name<<<gridDim, blockDim>>>();
   // Resto del Programma
```

Panoramica del Modello di Programmazione CUDA

- Introduzione al Modello di Programmazione
 - Concetti base e architettura CUDA
 - Ruolo di Host (CPU) e Device (GPU)
- Gestione della Memoria in CUDA Accenni
 - Allocazione e trasferimento di memoria
 - Tipi di memoria: globale, condivisa (menzioni)
- Organizzazione dei Thread
 - Gerarchie: Grid, Block, Thread
 - Identificazione dei thread
- Kernel CUDA
 - Definizione e lancio dei kernel
 - Configurazione di griglia e blocchi
- Tecniche di Mapping e Dimensionamento
 - Esempio: Somma di array e mapping degli indici
 - Calcolo dinamico delle dimensioni della griglia
- Analisi delle Prestazioni
 - Correttezza dei risultati e gestione degli errori
 - Uso di strumenti di profiling (NVIDIA Nsight)
- Applicazioni Pratiche
 - Operazioni su matrici
 - Elaborazione di immagini (es. conversione RGB a grayscale)
 - Convoluzione 1D e 2D

Somma di Array in CUDA

Il Problema: Vogliamo sommare due array elemento per elemento in parallelo utilizzando CUDA.



Approccio Tradizionale (CPU)

- Gli elementi degli array vengono elaborati in sequenza, uno alla volta.
- Questo approccio è inefficiente per array di grandi dimensioni.
- Utilizza solo un core della CPU, rallentando il processo.

Approccio CUDA (GPU)

- Gli elementi degli array vengono elaborati in parallelo.
- La GPU è progettata per eseguire calcoli paralleli su larga scala.
- Migliaia di core della GPU lavorano insieme, accelerando enormemente il calcolo.

Confronto: Somma di Vettori in C vs CUDA C

Codice C Standard

```
void sumArraysOnHost(float *A, float *B,
float *C, int N) {
  for (int idx = 0; idx < N; idx++)
        C[idx] = A[idx] + B[idx];
}
// Chiamata della funzione
sumArraysOnHost(A, B, C, N);</pre>
```

Caratteristiche

- Esecuzione: Sequenziale
- Iterazione: Loop Esplicito
- Indice: Variabile di Loop (idx)
- Scalabilità: Limitata dalla CPU

Vantaggi

- Portabilità su qualsiasi sistema
- Facilità di debugging

Codice CUDA C

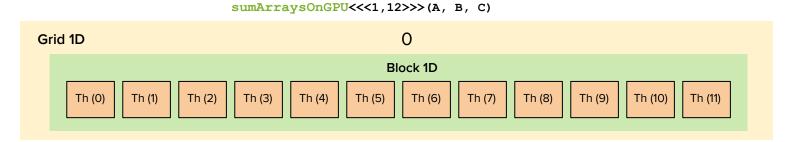
Caratteristiche

- Esecuzione: Parallela
- **Iterazione**: Implicita (un thread per elemento)
- (Indice: ?)
- Scalabilità: Elevata (sfrutta molti core GPU)

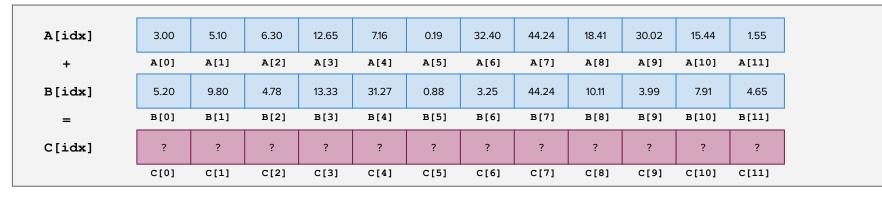
Vantaggi

- Altamente parallelo
- Eccellenti prestazioni su grandi dataset
- Sfrutta la potenza di calcolo delle GPU

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?

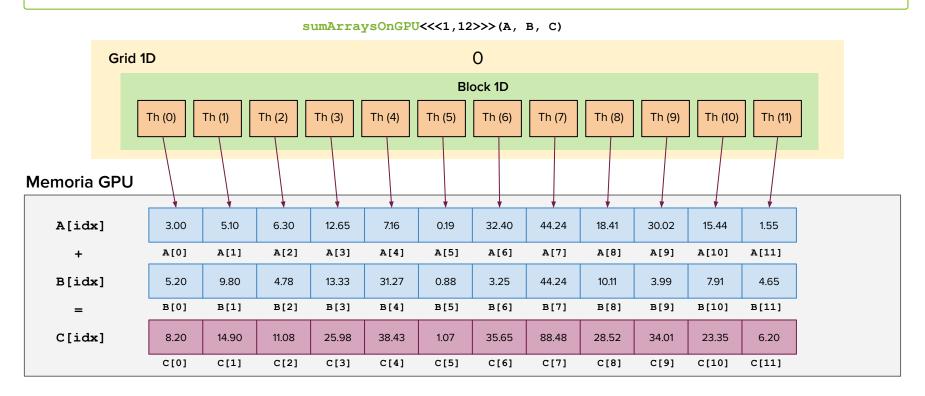


Memoria GPU



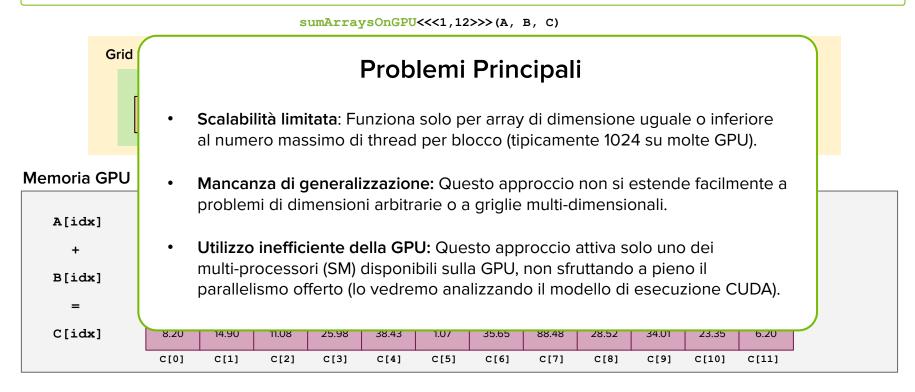
$$idx = ?$$

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



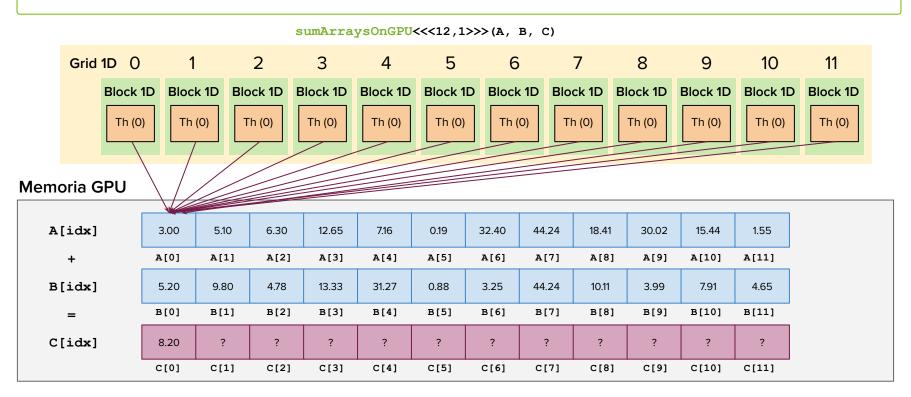
idx = threadIdx.x OK! Ma..

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



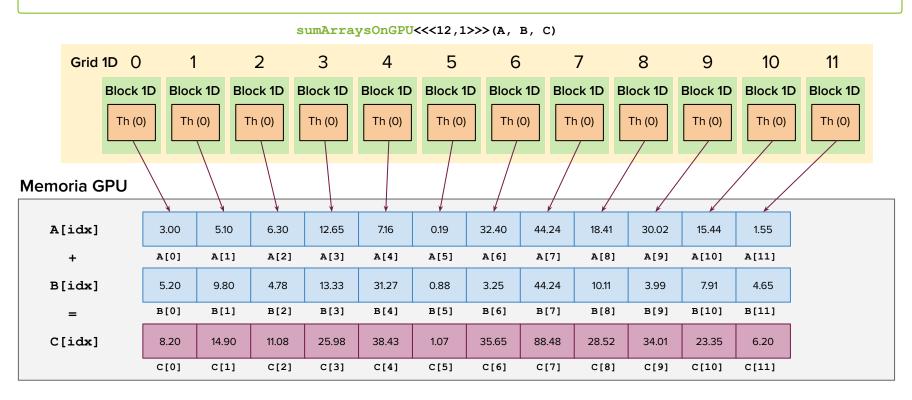
idx = threadIdx.x OK! Ma..

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array? sumArraysOnGPU<<<12,1>>>(A, B, C) Grid 1D 0 10 11 Block Block 1D Problemi Principali Th Th (0) Accessi Ripetuti: Ogni thread accederà sempre e solo agli elementi A[0] e Memoria GPU **B**[0], indipendentemente dal blocco in cui si trova. A[idx] Calcolo Errato: Il risultato sarà che C[0] verrà calcolato correttamente come A[0] + B[0], ma tutti gli altri elementi di C rimarranno non calcolati. B[idx] B[0] B[1] B[2] B[3] B[4] B[5] B[6] B[7] B[8] B[9] B[10] B[11] C[idx] 8.20 C[0] C[1] C[2] C[3] C[4] C[5] C[6] C[7] C[8] C[9] C[10] C[11]

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



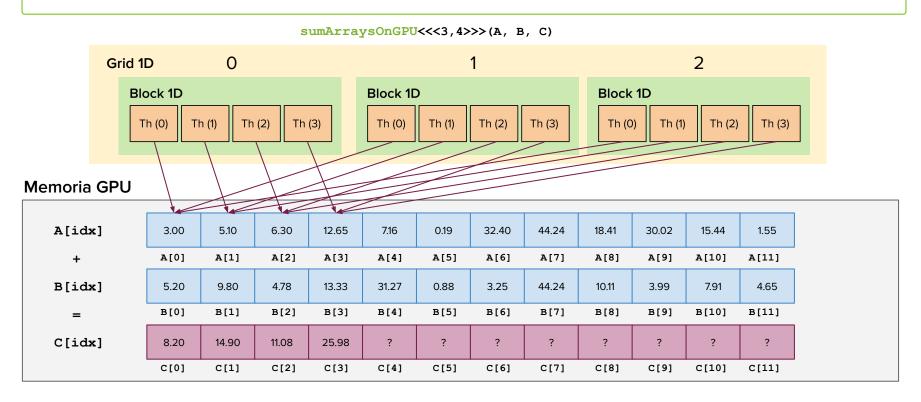
idx = blockIdx.x

OK! Ma..

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array? sumArraysOnGPU<<<12,1>>>(A, B, C) Grid 1D 0 10 11 Problemi Principali Sottoutilizzo delle risorse: Ogni blocco contiene un solo thread (Th (0)). Le GPU Memoria Gl moderne possono gestire centinaia di thread per blocco (fino a 1024). A[idx] Overhead eccessivo: In generale, lanciare un blocco per ogni elemento dell'array aumenta significativamente il lavoro di gestione per lo scheduler della GPU. + B[idx] Scalabilità limitata: Le GPU hanno un limite massimo di blocchi che possono essere schedulati (dipende dalle architetture). C[idx] C[0] C[1] C[2] C[3] C[4] C[5] C[6] C[7] C[8] C[9] C[10] C[11]

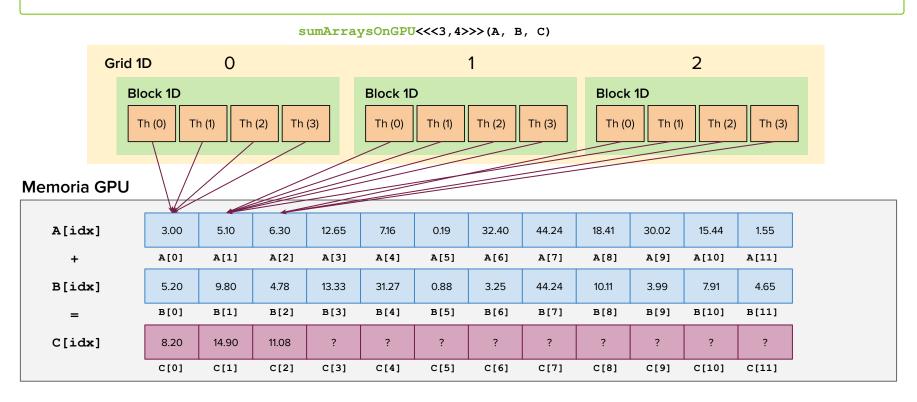
idx = blockIdx.x OK! Ma..

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array? sumArraysOnGPU<<<3,4>>>(A, B, C) Grid 1D 0 Problemi Principali Accesso limitato: Ogni blocco accederà solo ai primi 4 elementi dell'array (indici Memoria Gl 0-3), indipendentemente dalla sua posizione nella griglia. A[idx] Sovrapposizione di calcoli: Tutti i blocchi eseguiranno gli stessi calcoli sui primi 4 elementi, risultando in una ripetizione inutile del lavoro (spreco di risorse). + B[idx] Elementi non elaborati: Gli elementi dal 5° in poi (indici 4-11) non verranno mai elaborati, lasciando parte dell'array C non calcolata. C[idx] C[0] C[1] C[2] C[3] C[4] C[5] C[6] C[7] C[8] C[9] C[10] C[11]

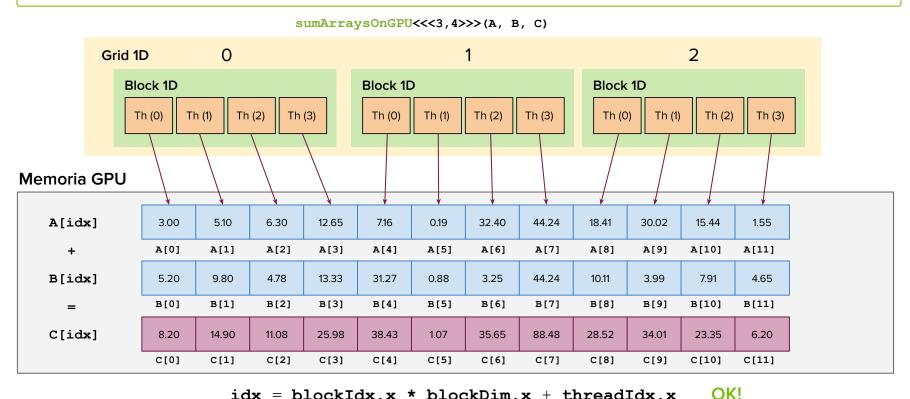
Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



NO!

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array? sumArraysOnGPU<<<3,4>>>(A, B, C) Grid 1D 0 Problemi Principali Accesso limitato: Solo 3 elementi degli array A, B e C verrebbero elaborati (indici 0, Memoria Gl 1 e 2), corrispondenti ai tre blocchi nella griglia. A[idx] Spreco di risorse: Come notato prima, 9 dei 12 thread totali stanno esequendo calcoli ridondanti. + B[idx] Elementi non elaborati: Gli elementi dal 4° in poi (indici 3-11) non verranno mai elaborati, lasciando parte dell'array C non calcolata. C[idx] C[0] C[1] C[2] C[3] C[4] C[5] C[6] C[7] C[8] C[9] C[10] C[11]

Come mappare gli indici dei thread agli elementi dell'array?



Con

Proprietà Chiave

- Copertura completa: Tutti i 12 thread (3 blocchi x 4 thread per blocco) sono utilizzati per elaborare i 12 elementi degli array.
- Mapping corretto: Ogni thread è associato a un unico elemento degli array A, B e C.
- Nessuna ripetizione: L'indice idx, univoco per ogni thread, assicura che ogni elemento dell'array venga elaborato esattamente una volta, evitando ridondanze.
- Parallelismo massimizzato: La formula idx permette di sfruttare appieno il parallelismo della GPU, assegnando un compito specifico ad ogni thread disponibile.
- Scalabilità: Questa formula si adatta bene a dimensioni di array diverse, purché si adegui il numero di blocchi.
- **Bilanciamento del carico:** Il lavoro è distribuito uniformemente tra tutti i thread, garantendo un utilizzo efficiente delle risorse.
- Accessi coalescenti: I thread adiacenti in un blocco accedono a elementi di memoria adiacenti, favorendo accessi coalescenti e migliorando l'efficienza della memoria.

Memoria Gl

A[idx]

B[idx]

=

C[idx]

Confronto: Somma di Vettori in C vs CUDA C

Codice C Standard

Caratteristiche

- Esecuzione: Sequenziale
- Iterazione: Loop Esplicito
- Indice: Variabile di Loop (idx)
- Scalabilità: Limitata dalla CPU

Vantaggi

- Portabilità su qualsiasi sistema
- Facilità di debugging

Codice CUDA C

Caratteristiche

- Esecuzione: Parallela
- **Iterazione**: Implicita (un thread per elemento)
- Indice: blockDim.x*blockIdx.x + threadIdx.x;
- Scalabilità: Elevata (sfrutta molti core GPU)

Vantaggi

- Altamente parallelo
- Eccellenti prestazioni su grandi dataset
- Sfrutta la potenza di calcolo delle GPU

Identificazione dei Thread e Mapping dei Dati in CUDA

Accesso alle Variabili di Identificazione

• Le variabili di identificazione sono accessibili solo all'interno del kernel e permettono ai thread di conoscere la propria posizione all'interno della gerarchia e di adattare il proprio comportamento di conseguenza.

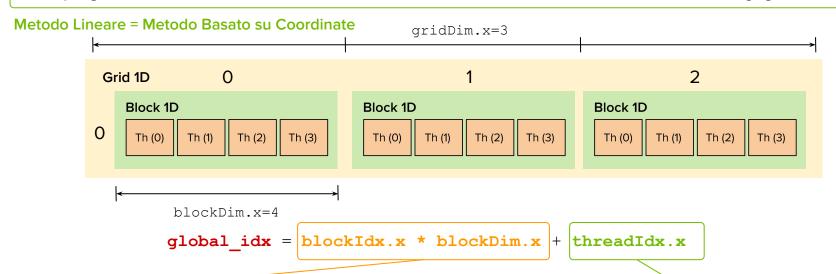
Perché Identificare i Thread?

- L'indice globale di un thread identifica <u>univocamente</u> quale porzione di dati deve elaborare.
- Essenziale per gestire correttamente l'accesso alla memoria e coordinare l'esecuzione di algoritmi complessi.

Struttura dei Dati e Calcolo dell'Indice Globale

- Anche le strutture più complesse, come matrici (2D) o array tridimensionali (3D), vengono memorizzate come una sequenza di elementi contigui in memoria nella GPU, tipicamente organizzati in array lineari.
- Ogni thread elabora uno o più elementi in base al proprio indice globale.
- Esistono diversi metodi per calcolare l'indice globale di un thread (es. Metodo Lineare, Coordinate-based).
- Metodi diversi possono produrre mappature diverse tra thread e dati, influenzando prestazioni (come la coalescenza degli accessi in memoria) e la leggibilità del codice.

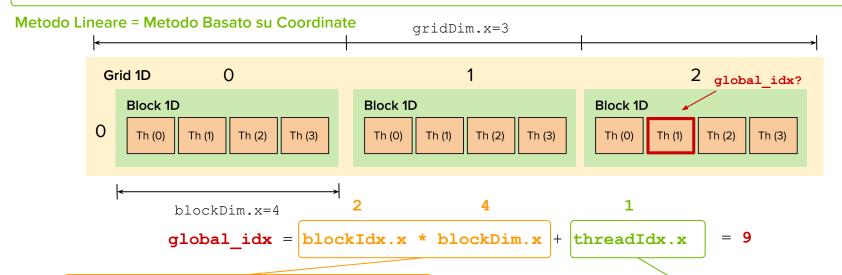
• In CUDA, ogni thread ha un **indice globale** (**global_idx**) che lo identifica nell'esecuzione del kernel. Il **programmatore lo calcola** usando l'indice del thread nel blocco e l'indice del blocco nella griglia.



- Calcola l'offset di tutti i thread nei blocchi precedenti al blocco corrente.
- Moltiplicando blockIdx.x per blockDim.x, otteniamo il numero totale di thread che si trovano nei blocchi precedenti.

- Identifica la posizione del thread all'interno del blocco corrente.
- È l'indice del thread all'interno del blocco corrente,
 da O a blockDim.x 1.

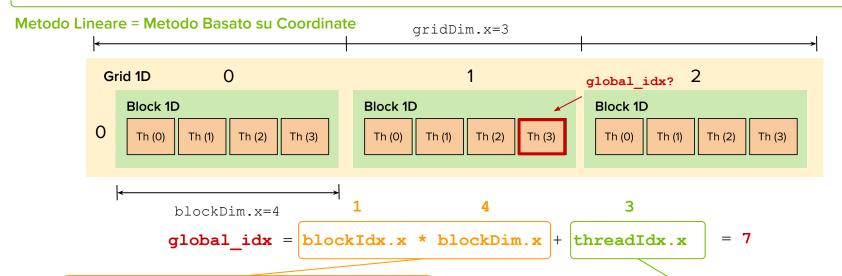
In questo esempio viene mostrato come calcolare l'indice globale per il thread **Th (1)** appartenente al blocco unidimensionale con indice blockIdx.x = 2



- Calcola l'offset di tutti i thread nei blocchi precedenti al blocco corrente.
- Moltiplicando blockIdx.x per blockDim.x, otteniamo il numero totale di thread che si trovano nei blocchi precedenti.

- Identifica la posizione del thread all'interno del blocco corrente.
- È l'indice del thread all'interno del blocco corrente,
 da O a blockDim.x 1.

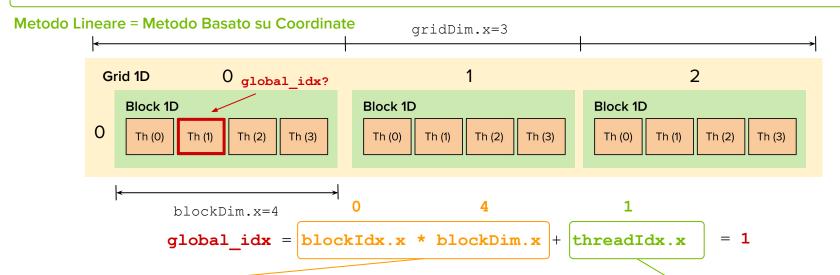
• In questo esempio viene mostrato come calcolare l'indice globale per il thread **Th (3)** appartenente al blocco unidimensionale con indice blockIdx.x = 1



- Calcola l'offset di tutti i thread nei blocchi precedenti al blocco corrente.
- Moltiplicando blockIdx.x per blockDim.x, otteniamo il numero totale di thread che si trovano nei blocchi precedenti.

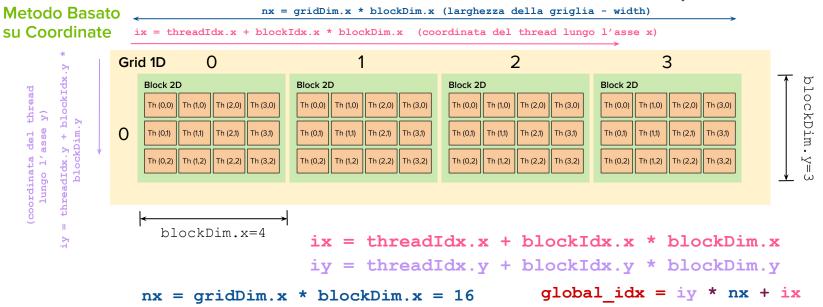
- Identifica la posizione del thread all'interno del blocco corrente.
- È l'indice del thread all'interno del blocco corrente,
 da O a blockDim.x 1.

• In questo esempio viene mostrato come calcolare l'indice globale per il thread **Th (1)** appartenente al blocco unidimensionale con indice blockIdx.x = 0



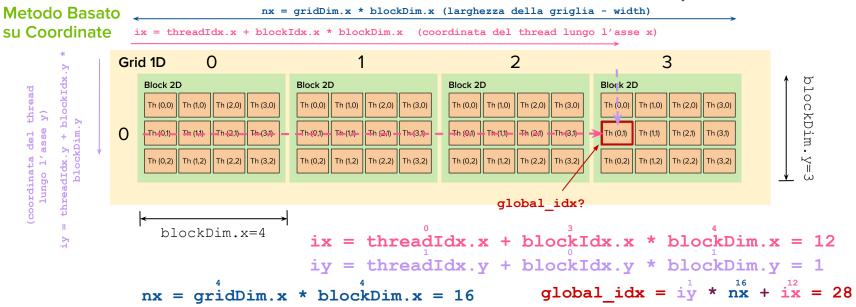
- Calcola l'offset di tutti i thread nei blocchi precedenti al blocco corrente.
- Moltiplicando blockIdx.x per blockDim.x, otteniamo il numero totale di thread che si trovano nei blocchi precedenti.

- Identifica la posizione del thread all'interno del blocco corrente.
- È l'indice del thread all'interno del blocco corrente,
 da O a blockDim.x 1.



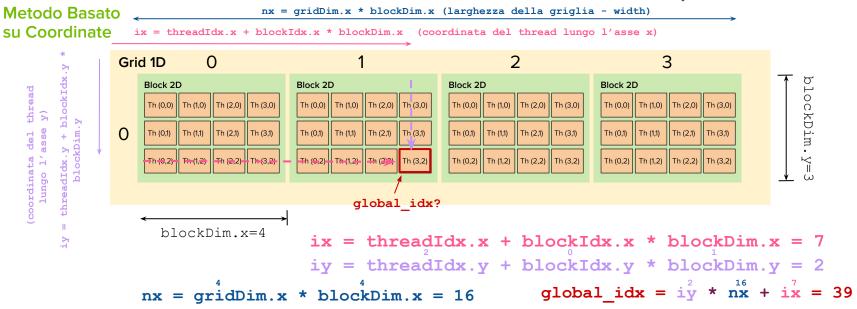
Metodo Basato su Coordinate (Coordinate-based Method) - Derivazione

- ix = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x: Determina l'indice del thread lungo l'asse x, prendendo in considerazione la posizione nel blocco (threadIdx.x) e il numero di blocchi precedenti (blockIdx.x * blockDim.x).
- iy = threadIdx.y + blockIdx.y * blockDim.y: Determina l'indice del thread lungo l'asse y, considerando sia la posizione locale (threadIdx.y) che i blocchi precedenti lungo y (blockIdx.y * blockDim.y).
- **global_idx** = iy * nx + ix: Calcola l'indice globale sommando ix all'indice globale lungo y, dove nx rappresenta il numero di thread per riga (in questo caso, nx = gridDim.x * blockDim.x).



Metodo Basato su Coordinate (Coordinate-based Method) - Derivazione

- ix = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x: Determina l'indice del thread lungo l'asse x, prendendo in considerazione la posizione nel blocco (threadIdx.x) e il numero di blocchi precedenti (blockIdx.x * blockDim.x).
- iy = threadIdx.y + blockIdx.y * blockDim.y: Determina l'indice del thread lungo l'asse y, considerando sia la posizione locale (threadIdx.y) che i blocchi precedenti lungo y (blockIdx.y * blockDim.y).
- **global_idx** = iy * nx + ix: Calcola l'indice globale sommando ix all'indice globale lungo y, dove nx rappresenta il numero di thread per riga (in questo caso, nx = gridDim.x * blockDim.x).



Metodo Basato su Coordinate (Coordinate-based Method) - Derivazione

- ix = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x: Determina l'indice del thread lungo l'asse x, prendendo in considerazione la posizione nel blocco (threadIdx.x) e il numero di blocchi precedenti (blockIdx.x * blockDim.x).
- iy = threadIdx.y + blockIdx.y * blockDim.y: Determina l'indice del thread lungo l'asse y, considerando sia la posizione locale (threadIdx.y) che i blocchi precedenti lungo y (blockIdx.y * blockDim.y).
- **global_idx** = iy * nx + ix: Calcola l'indice globale sommando ix all'indice globale lungo y, dove nx rappresenta il numero di thread per riga (in questo caso, nx = gridDim.x * blockDim.x).

Metodo Basato nx = gridDim.x * blockDim.x (larghezza della griglia - width) su Coordinate ix = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x (coordinata del thread lungo l'asse x) 0 Grid 2D blockDim. Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D l'asse Th (2,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,1) Th (2,1) Th (2,1) Th (2,1) Th (3,1) Th (3,1) thread lungo 0blockIdx. Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) del threadIdx. Th (2,1) Th (3,1) Th (3,1) Th (3,1) (coordinata Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (2,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D Th (2,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (0,1) Th (1,1) Th (0.1) Th (0.1) Th (2.1) Th (0,1) Th (2,1) Th (3.1) Th (2,2) Th (3,2) Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (2,2) 'global idx? = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x = 10 blockDim.x=4iy = threadIdx.y + blockIdx.y * blockDim.y = 7 nx = gridDim.x * blockDim.x global_idx = iy * nx + ix = 114

Calcolo dell'Indice Globale del Thread - Grid 2D, Block 2D

Metodo Basato nx = gridDim.x * blockDim.x (larghezza della griglia - width) su Coordinate ix = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x (coordinata del thread lungo l'asse x) Grid 2D blockDi blockDim. Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D l'asse Th (2,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,1) Th (0,1) Th (2,1) Th (3,1) Th (2,1) Th (3.1) thread lungo 0blockIdx. global idx? Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D Th (2,0) Th (3,0) Th (2.0) Th (3,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (1,0) Th (2,0) Th (3,0) del threadIdx.y Th (3,1) Th (0,1) Th (2,1) Th (3,1) Th (2,1) Th (3,1) (coordinata Th (2,2) Th (3,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (2,2) Block 2D Block 2D Block 2D Block 2D Th (2,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (2,0) Th (3,0) Th (0,1) Th (1,1) Th (2.1) Th (3.1) Th (0.1) Th (1.1) Th (2,1) Th (3.1) Th (0,1) Th (2,1) Th (3.1) Th (0.1) Th (2,1) Th (3.1) Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (2,2) Th (3,2) Th (0,2) Th (1,2) Th (2,2) Th (3,2) = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x = 5 blockDim.x=4iy = threadIdx.y + blockIdx.y * blockDim.y = 3 $nx = gridDim.x * blockDim.x global_idx = iy * nx + ix = 53$

Metodo Basato su Coordinate per Indici Globali in CUDA

Caratteristiche del Metodo Basato su Coordinate

- Calcola indici separati per ogni dimensione della griglia e dei blocchi.
- Riflette naturalmente la disposizione multidimensionale dei dati.
- Facilita la comprensione della posizione del thread nello spazio
- Richiede un passaggio aggiuntivo per combinare gli indici in un indice globale.

Calcolo degli Indici Coordinati

Calcolo dell'Indice Globale

```
Caso 1D) x = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x \( \infty \) idx = x (equivalente al caso lineare)

Caso 2D) x = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x \( y = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y \)

Caso 3D) x = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x \( y = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y \)

z = blockIdx.z * blockDim.z + threadIdx.z \( \infty \)

idx = x (equivalente al caso lineare)

idx = y * width + x

idx = z * (height * width)

+ y * width
+ y * width
+ x
```

Esempio di Utilizzo (Caso 2D)

```
global__ void kernel2D(float* data, int width, int height) {
  int x = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
  int y = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
  if (x < width && y < height) { // width e height si riferiscono alle dimensioni dell'array dati
   int idx = y * width + x;
   // Operazioni su data[global_idx]
  }
}</pre>
```

Approccio Generale

- Definire manualmente prima la dimensione del blocco (numero di thread per blocco).
- Poi, calcolare automaticamente la dimensione della griglia in base ai dati e alla dimensione del blocco.

Motivazioni

- La dimensione del blocco è legata alle caratteristiche hardware della GPU e la natura del problema.
- La dimensione della griglia si adatta alla dimensione del blocco e al volume dei dati da processare.

Calcolo delle Dimensioni (Caso 1D)

```
int blockSize = 256; int dataSize = 1024;  // Dimensione del blocco e dei dati
dim3 blockDim(blockSize); dim3 gridDim((dataSize + blockSize - 1) / blockSize);
kernel_name<<<gridDim, blockDim>>>(args);  // Lancio del kernel
```

Spiegazione del Calcolo

- La formula (dataSize + blockSize 1) / blockSize assicura un numero sufficiente di blocchi per coprire tutti i dati, anche se dataSize non è un multiplo esatto di blockSize.
 - O Divisione semplice: dataSize / blockSize fornisce il numero di blocchi completamente pieni.
 - Se ci sono dati residui che non riempiono un intero blocco, la divisione semplice li ignorerebbe.
 - Aggiungere blockSize 1 a dataSize "compensa" questi dati residui, includendo l'ultimo blocco parziale. Equivalente a calcolare la ceil della divisione.

Approccio Generale

- Definire manualmente prima la dimensione del blocco (numero di thread per blocco).
- Poi, calcolare automaticamente la dimensione della griglia in base ai dati e alla dimensione del blocco.

Motivazioni

- La dimensione del blocco è legata alle caratteristiche hardware della GPU e la natura del problema.
- La dimensione della griglia si adatta alla dimensione del blocco e al volume dei dati da processare.

Calcolo delle Dimensioni (Caso 1D)

```
int blockSize = 256; int dataSize = 1024;  // Dimensione del blocco e dei dati
dim3 blockDim(blockSize); dim3 gridDim((dataSize + blockSize - 1) / blockSize);
kernel_name<<<gridDim, blockDim>>>(args);  // Lancio del kernel
```

Esempio: dataSize = 1030, blockSize = 256

- Divisione semplice: (1030 / 256 = 4) (ignorerebbe l'ultimo blocco parziale 6 elementi residui).
- Risultato della formula: ((1030 + 256 1) / 256 = 1285 / 256 = 5)
- In questo caso, la divisione semplice avrebbe dato 4 blocchi, ma c'è un **residuo di 6 elementi** (1030 mod 256 = 6). La formula include anche il blocco parziale, quindi otteniamo **5 blocchi**.

Approccio Generale

- Definire manualmente prima la dimensione del blocco (numero di thread per blocco).
- Poi, calcolare automaticamente la dimensione della griglia in base ai dati e alla dimensione del blocco.

Motivazioni

- La dimensione del blocco è legata alle caratteristiche hardware della GPU e la natura del problema.
- La dimensione della griglia si adatta alla dimensione del blocco e al volume dei dati da processare.

```
Calcolo delle Dimensioni (Caso 1D)

int blockSize = 256; int dataSize = 1024; // Dimensione del blocco e dei dati

dim3 blockDim(blockSize); dim3 gridDim((dataSize + blockSize - 1) / blockSize);

kernel_name<<<gri>gridDim, blockDim>>> (args); // Lancio del kernel

Esempio: dataSize = 1030, blockSize = 256

Numero totale di elementi <= Numero totale di thread

Block(0) Block(1) Block(2) Block(3) Block(4)
```

Approccio Generale

- Definire manualmente prima la dimensione del blocco (numero di thread per blocco).
- Poi, calcolare automaticamente la dimensione della griglia in base ai dati e alla dimensione del blocco.

Motivazioni

- La dimensione del blocco è legata alle caratteristiche hardware della GPU e la natura del problema.
- La dimensione della griglia si adatta alla dimensione del blocco e al volume dei dati da processare.

Calcolo delle Dimensioni (Caso 2D)

Approccio Generale

- Definire manualmente prima la dimensione del blocco (numero di thread per blocco).
- Poi, calcolare automaticamente la dimensione della griglia in base ai dati e alla dimensione del blocco.

Motivazioni

- La dimensione del blocco è legata alle caratteristiche hardware della GPU e la natura del problema.
- La dimensione della griglia si adatta alla dimensione del blocco e al volume dei dati da processare.

Calcolo delle Dimensioni (Caso Generale 3D)

```
#include <cuda runtime.h>
#include <stdio.h>
global void checkIndex(void) {
 printf("threadIdx:(%d, %d, %d) blockIdx:(%d, %d, %d) blockDim:(%d, %d, %d) "
        "gridDim: (%d, %d, %d) \n", threadIdx.x, threadIdx.y, threadIdx.z, // Indici del thread
                                blockIdx.x, blockIdx.y, blockIdx.z, // Indici del blocco
                                blockDim.x, blockDim.y, blockDim.z, // Dimensioni del blocco
                                gridDim.x, gridDim.y, gridDim.z);} // Dimensioni della griglia
int main(int argc, char **argv) {
 int nElem = 6;
                                   // Numero di elementi
 dim3 block(3);
                                     // Definiamo un blocco 1D con 3 thread
 dim3 grid((nElem+block.x-1)/block.x); // Calcolo dei blocchi necessari
 printf("grid.x %d grid.y %d grid.z %d\n", grid.x, grid.y, grid.z);
 printf("block.x %d block.y %d block.z %d\n", block.x, block.y, block.z);
 cudaDeviceReset();
                                    // Reset del device
 return(0);}
```

```
#include <cuda runtime.h>
#include <stdio.h>
global void checkIndex(void) {
 printf("threadIdx:(%d, %d, %d) blockIdx:(%d, %d, %d) blockDim:(%d, %d, %d) "
         "gridDim: (%d, %d, %d) \n", threadIdx.x, threadIdx v threadIdx 7 // Indici del thread
                                     blockIdx.x, block
                                     blockDim.x, block
                                                           Dimensione dei Dati
                                      gridDim.x, gridDi
                                                           dim3 block(3)
int main(int argc, char **argv) {
                                                          Definiamo un block 1D con 3 thread
  int nElem = 6;
                                                Numero
                                                              Semplice per l'esempio
 dim3 block(3);
                                             // Definia
                                                              In pratica, si scelgono dimensioni multiple di 32 per
  dim3 grid((nElem+block.x-1)/block.x);
                                                Calcold
                                                               efficienza delle operazioni sulla GPU, dato che i warp
 printf("grid.x %d grid.y %d grid.z %d\n", grid.x,
                                                               (unità di esecuzione parallela della GPU) sono composti
 printf("block.x %d block.y %d block.z %d\n", Nock
                                                               da 32 thread (lo analizzeremo in seguito nel dettaglio).
  checkIndex<<<qrid, block>>>();
                                            // Esecuzio
  cudaDeviceReset();
                                            // Reset del device
  return(0);}
```

```
#include <cuda runtime.h>
#include <stdio.h>
                                                             Calcolo della Dimensione del Grid
global void checkIndex(void) {
  printf("threadIdx:(%d, %d, %d) blockIdx:(%d, %d, %d)
                                                            dim3 grid((nElem+block.x-1)/block.x);
          "gridDim: (%d, %d, %d) \n", threadIdx.x, threadIdx.x,
                                                            Calcoliamo il numero di blocchi necessari per
                                      blockIdx.x, block
                                       blockDim.x/block
                                                            coprire tutti gli elementi.
                                       gridDim.x/ gridDi
                                                                Arrotondamento per eccesso per coprire tutti gli elementi
                                                                Formula: (nElem + block.x - 1) / block.x
int main(int argc, char **argv) {
                                                                Esempio: (6 + 3 - 1) / 3 = 2 blocchi
  int nElem = 6;
                                                / Numero
  dim3 block(3);
                                               // Definia
                                                            Motivazioni:
  dim3 grid((nElem+block.x-1)/block.x)
                                               // Calcolo
                                                                  Garantisce la copertura di tutti gli elementi, anche se
                                                                  non perfettamente divisibili
  printf("grid.x %d grid.y %d grid.z %d\n",\grid.x,
                                                                  Evita l'accesso a memoria fuori dai limiti dell'array
  printf("block.x %d block.y %d block.z %d\n" block
                                                                  Prepara per la gestione di dataset di dimensioni
                                             // Esecu
  checkIndex<<<qrid, block>>>();
                                                                  arbitrarie
  cudaDeviceReset();
                                             // Reset del device
  return(0);}
```

```
#include <cuda runtime.h>
#include <stdio.h>
global void checkIndex(void) {
 printf("threadIdx:(%d, %d, %d) blockIdx:(%d, %d, %d) blockDim:(%d, %d, %d) "
         "gridDim: (%d, %d, %d) \n", threadIdx.x, threadIdx.y, threadIdx.z, // Indici del thread
                                    blockIdx.x, blockIdx.y, blockIdx.z, // Indici del blocco
                                    blockDim.x, blockDim.y, blockDim.z, // Dimensioni del blocco
                                    gridDim.x, gridDim
                                                           Comportamento Asincrono dei Kernel CUDA
int main(int argc, char **argv) {
                                                           Asincronicità: Le chiamate ai kernel CUDA sono asincrone;
  int nElem = 6;
                                            // Num
  dim3 block(3);
                                                            il controllo ritorna subito all'host dopo l'invocazione.
  dim3 grid((nElem+block.x-1)/block.x);
                                            // Calcol
                                                            Sincronizzazione Esplicita: Usare
                                                            cudaDeviceSynchronize() per attendere il
 printf("grid.x %d grid.y %d grid.z %d\n"/
                                             grid.x.
                                                            completamento di tutti i kernel.
 printf("block.x %d block.y %d block.z %d\n", block
  checkIndex<<<qrid, block>>>();
                                             Esecuzione del kernel
  cudaDeviceReset();
                                          // Reset del device
  return(0);}
```

• Questo esempio mostra come configurare e lanciare un kernel CUDA, e come **stampare le informazioni** sugli indici e le dimensioni dei thread e dei blocchi.

Output

```
grid.x 2 grid.y 1 grid.z 1
block.x 3 block.y 1 block.z 1
threadIdx:(0, 0, 0) blockIdx:(1, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
threadIdx:(1, 0, 0) blockIdx:(1, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
threadIdx:(2, 0, 0) blockIdx:(1, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
threadIdx:(0, 0, 0) blockIdx:(0, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
threadIdx:(1, 0, 0) blockIdx:(0, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
threadIdx:(2, 0, 0) blockIdx:(0, 0, 0) blockDim:(3, 1, 1) gridDim:(2, 1, 1)
```