Ιόνιο Πανεπιστήμιο – Τμήμα Πληροφορικής Παράλληλος Προγραμματισμός 2023-24

Προγραμματισμός σε GPUs

(Το προγραμματιστικό μοντέλο CUDA)

https://mixstef.github.io/courses/parprog/

Το εργαστήριο του μαθήματος χρησιμοποιεί υπολογιστικούς πόρους AWS Cloud χρηματοδοτούμενους από το ΕΔΥΤΕ



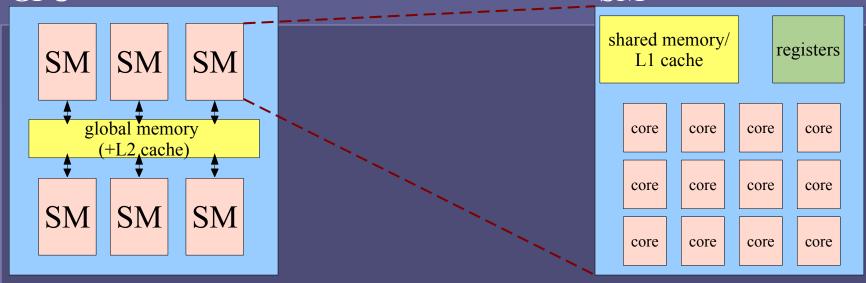
Μ.Στεφανιδάκης

Προγραμματισμός σε GPUs: ιδιαιτερότητες

- Πού εκτελείται το πρόγραμμα;
 - Ένα μέρος στη CPU (host)
 - και ένα μέρος σε κάποια GPU/accelerator (device)
- Που βρίσκονται τα δεδομένα;
 - Στην κύρια μνήμη του υπολογιστή
 - και σε κάποια μνήμη της GPU
 - Μια τυπική GPU έχει διάφορα είδη μνήμης
 - Ο προγραμματιστής πρέπει να φροντίζει για την επιλογή της πιο κατάλληλης
 - Συνεπώς προκύπτει η ανάγκη μεταφοράς δεδομένων μεταξύ διαφορετικών μνημών
 - Πρέπει να συνυπολογίζεται το κόστος μεταφοράς στη συνολική απόδοση

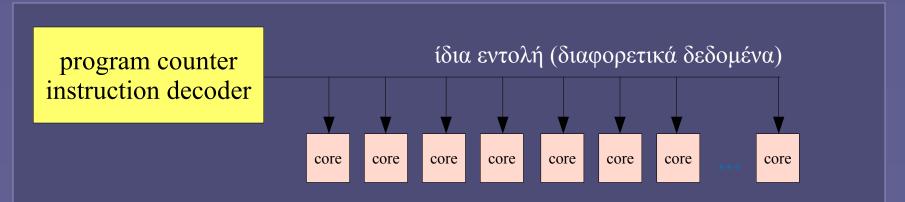
Οργάνωση τυπικής GPU

GPU SM



- Μια GPU αποτελείται από Streaming Multiprocessors (SMs)
 - Πρόσβαση όλων των SM σε global memory
- Κάθε SM διαθέτει
 - Έναν αριθμό υπολογιστικών cores
 - Απλή λογική λειτουργίας, σχεδιασμένα να εκτελούν μαζικά πράξεις (ίδια πράξη σε μεγάλες ομάδες cores)
 - Ένα ξεχωριστό set καταχωρητών
 - Μια γρήγορη κοινή μνήμη (shared memory)

GPUs και threads



- Στις GPUs η έννοια του thread είναι διαφορετική απ' ό,τι σε μια CPU
 - Διαθέσιμος (μαζικά) μεγάλος αριθμός hardware threads (cores)
 - Παράλληλη εκτέλεση της ίδιας εντολής από πολλά threads την ίδια στιγμή (μοντέλο SIMT)
 - Οι πόροι (state) των εκτελούμενων threads βρίσκονται συνεχώς
 στους καταχωρητές του SM
 - Κάθε SM χρονοδρομολογεί διαδοχικά ομάδες threads με τον ίδιο program counter (PC) στα cores

Ιδιαιτερότητες εκτέλεσης SIMT

• Τι συμβαίνει στις διακλαδώσεις;

```
if cond {
    A;
}
else {
    B;
}
```

- Η ομάδα των threads με ίδιο PC πρέπει να εκτελεστεί δύο φορές
 - Την πρώτη φορά με ενεργοποιημένα μόνο τα threads που εκτελούν τον κώδικα Α
 - και τη δεύτερη φορά με ενεργοποιημένα τα threads που εκτελούν το Β

Ιδιαιτερότητες εκτέλεσης SIMT (2)

- Αν ένα thread της ομάδας δεν μπορεί να προχωρήσει (π.χ. αναμονή για πόρους);
 - Όλη η ομάδα threads πρέπει να περιμένει
 - Το SM επιλέγει άλλη ομάδα threads που είναι έτοιμη να εκτελεστεί
 - Προσοχή στα barriers: πρέπει να εκτελούνται εκτός διακλαδώσεων
 - Δηλαδή, από όλα τα threads της ομάδας
- Τα παραπάνω προσπαθούν να διορθώσουν νεώτερες αρχιτεκτονικές GPU
 - Επιτρέποντας ανεξάρτητο PC ανά thread
 - Η μέγιστη απόδοση όμως επιτυγχάνεται όταν όλα τα threads της ομάδας εκτελούν τον ίδιο κώδικα

Το προγραμματιστικό μοντέλο CUDA

- Ένας τρόπος «αφαιρετικής» περιγραφής του hardware (threads, cores, SMs) σε ένα προγραμματιστικό interface
 - Πλαισιώνεται από τις βιβλιοθήκες και τα εργαλεία που το υλοποιούν
- Ο στόχος: να καλυφθούν με ενιαίο τρόπο GPUs με διαφορετικά χαρακτηριστικά και δυνατότητες
 - Η γνώση όμως των ιδιαιτεροτήτων του hardware εκτέλεσης είναι σε μεγάλο βαθμό αναγκαία
 - Ο προγραμματισμός σε CUDA δεν είναι εύκολος εάν θέλουμε να επιτύχουμε τη μέγιστη απόδοση...

Ορολογία CUDA

Kernel

Μια συνάρτηση που περιγράφει τι θα εκτελεστεί στη GPU από κάθε ένα thread

Thread

- Η μικρότερη μονάδα εκτέλεσης του κώδικα του kernel
- Block (Cooperative Thread Array CTA)
 - Μια ομάδα threads που εκτελούν τον ίδιο kernel στο ίδιο SM
 - Αν υπάρχουν πόροι (hardware), το SM μπορεί να εκτελεί και άλλο block παράλληλα

Grid

- Το σύνολο των blocks που εκτελούν τον kernel, όχι κατ' ανάγκη ταυτόχρονα
 - Σε πρόσφατες GPU υπάρχει και το cluster, μεταξύ block και grid

CUDA block

- Μια ομάδα από threads που εκτελούνται ταυτόχρονα σε ένα SM
 - Τα threads αυτά μοιράζονται τους καταχωρητές (registers) και την κοινή μνήμη (shared memory) του SM
 - Κάθε thread έχει δεσμευμένο το δικό του μέρος από τους παραπάνω πόρους όσο διαρκεί η εκτέλεση του block
- Τα threads ενός block μπορούν να συγχρονιστούν μεταξύ τους
 - Αντιθέτως, δεν υπάρχει τρόπος να συγχρονιστούν διαφορετικά blocks μεταξύ τους
 - Ούτε μπορούμε να υποθέσουμε με ποια σειρά θα εκτελεστούν τα blocks

Δήλωση kernel

Χρήση του keyword __global__

```
// a kernel function - must return void
__global__ void add(int a,int b,int *c) {
    *c = a+b;
}
```

- CUDA C/C++
 - Προσθήκη επεκτάσεων (extensions) της CUDA
 - Ο compiler της CUDA (nvcc), στέλνει την κλασσική C/C++ στον gcc (ή αντίστοιχο) ενώ χειρίζεται διαφορετικά τις επεκτάσεις της CUDA

Εκτέλεση kernel

- Ο προγραμματιστής ζητά την εκτέλεση ενός kernel με συγκεκριμένο αριθμό blocks ανά grid και threads ανά block
 - Τα blocks που αποτελούν το grid του kernel κατανέμονται στα SM της GPU
- Τα SM εκτελούν τα blocks που τους αντιστοιχούν, το ένα μετά το άλλο ή παράλληλα (ανάλογα με τους διαθέσιμους πόρους)
 - Κάθε SM χρονοδρομολογεί ομάδες από threads του ίδιου block για εκτέλεση από τα cores του
 - Σε ομάδες με τον ίδιο PC ("warps" στην ορολογία CUDA, 32 threads με την τρέχουσα τεχνολογία)

Εκκίνηση kernel από host (CPU)

• kernel_name<<blocks-per-grid,threads-per-block>>(arg, ...)

```
// this call is asynchronous - host continues execution add<<<1,1>>>(2,7,dev_c);
```

- Η εκκίνηση («κλήση») του kernel γίνεται από το κυρίως πρόγραμμα που εκτελείται στη CPU (host)
- Η κλήση είναι ασύγχρονη η CPU συνεχίζει την εκτέλεση των επόμενων εντολών χωρίς να περιμένει την ολοκλήρωση της εκτέλεσης του kernel στην GPU

Τυπική ροή εκτέλεσης

- Δέσμευση μνήμης στη συσκευή GPU (device)
 - Για την υποδοχή των δεδομένων εισόδου από host
- Μεταφορά δεδομένων στη GPU
 - Στην βασική μορφή CUDA, ευθύνη του προγραμματιστή
- Εκτέλεση ενός kernel
 - Ανεξάρτητα και ασύγχρονα από CPU (host)
- Μεταφορά των αποτελεσμάτων πίσω στη μνήμη του υπολογιστή (host)
 - Συγχρονισμός με την ολοκλήρωση του kernel
- Αποδέσμευση μνήμης στη συσκευή GPU

Παράδειγμα

```
int c; // host's (CPU) 'c' variable
int *dev_c;  // ptr to device's (GPU) 'c' variable
// allocate space for 'c' on device's memory
cudaMalloc((void **)&dev_c,sizeof(int)))
// call the kernel on device, 1 block/1 thread
// this call is asynchronous - host continues execution
add <<<1,1>>>(2,7,dev c);
// transfer device's 'c' into host's 'c' - synchronous call,
waits until kernel is done
cudaMemcpy(&c,dev c,sizeof(int),cudaMemcpyDeviceToHost);
// free memory of device's c
cudaFree(dev_c);
```

• Προσοχή: Οι συναρτήσεις της CUDA επιστρέφουν ένδειξη επιτυχίας η όχι – σε κανονικό πρόγραμμα θα πρέπει να ελέγχουμε εάν κάθε κλήση ήταν επιτυχής!

Σφάλματα του kernel

- Δεν υπάρχει τρόπος να ειδοποιηθεί η CPU (host) για σφάλματα κατά την εκκίνηση και εκτέλεση ενός kernel
 - Εκτελείται ασύγχρονα, σε διαφορετικό device (GPU)
- Πώς θα ελέγξουμε αν υπήρξαν σφάλματα στον kernel;
 - Σε αντίθεση με τις συναρτήσεις των CUDA APIs, οι οποίες επιστρέφουν ένα error code
- Μπορούμε να ελεγξουμε αν υπήρξαν σφάλματα μετά την ολοκλήρωση του kernel

Παραμετρική εκτέλεση

- Πώς γνωρίζει κάθε thread ποιο μέρος της συνολικής εργασίας θα εκτελέσει
 - Κάθε thread έχει διαθέσιμες κατά την εκτέλεση του kernel μια σειρά από μεταβλητές index (read-only)
 - Οι μεταβλητές αυτές μπορούν να οργανωθούν σε 1, 2 ή 3 διαστάσεις
 - Προγραμματιστική ευκολία, για να ταιριάζουν με το είδος (και την τοπικότητα των δεδομένων) της εφαρμογής
 - Δεν αλλάζει η υποκείμενη οργάνωση του hardware σε threads/blocks/grid

Οργάνωση σε μία διάσταση

- threadIdx.x
 - «Ποιο thread του block είμαι»
- blockIdx.x
 - «Σε ποιο block ανήκω»
- blockDim.x
 - «Πόσα threads υπάρχουν σε κάθε block»
- gridDim.x
 - «Πόσα blocks υπάρχουν στο grid»
- Σε οργανώσεις με 2 ή 3 διαστάσεις υπάρχουν επιπλέον τα .y και .z των παραπάνω

Περιορισμοί διαστάσεων

• /usr/local/cuda-12.2/extras/demo_suite/deviceQuery

```
Maximum number of threads per multiprocessor: 2048

Maximum number of threads per block: 1024

Max dimension size of a thread block (x,y,z): (1024, 1024, 64)

Max dimension size of a grid size (x,y,z): (2147483647, 65535, 65535)
```

• Κάθε μοντέλο GPU έχει περιορισμούς στον μέγιστο αριθμό threads και blocks ανά διάσταση, όπως και στο πόσα threads/block ή blocks/grid μπορούν να εκτελεστούν

Παραδείγματα κατανομής εργασίας

- Έστω ότι εκτελούμε απλό μετασχηματισμό (map) σε
 Ν στοιχεία εισόδου
 - Πώς κατανέμω την εργασία;
- Λύση #1: Ένα και μοναδικό thread εκτελεί τα πάντα
 - Το γνωστό loop for(i=0;i<N;i++)
 - Δεν είναι λύση στην πραγματικότητα (αδικαιολόγητη σπατάλη των διαθέσιμων πόρων της GPU...)

Παραδείγματα κατανομής εργασίας (2)

- Λύση #2: Ένα block με K threads
 - Πόσο θα είναι το K;
 - Συνήθως ένα (μικρό) πολλαπλάσιο του 32 (warp size)
 - Π.χ. με K = 256 θα έχουμε 8 warps προς εκτέλεση, ικανά να κρύψουν καθυστερήσεις σε κάποιο/α από αυτά
 - Πώς καλύπτουμε τα N στοιχεία εισόδου;
 - Striding
 - Το thread0 χειρίζεται τα στοιχεία 0, 256, 512, ...
 - To thread1 χειρίζεται τα στοιχεία 1, 257, 513, ...
 - To thread2 χειρίζεται τα στοιχεία 2, 258, 514, ...
 - Η ομοιομορφία στην προσπέλαση είναι απαραίτητη για την υψηλή απόδοση
 - Όμως με ένα ενεργό block, χρησιμοποιούμε μόνο ένα SM...

Παραδείγματα κατανομής εργασίας (3)

- Λύση #3: M blocks με K threads το καθένα.
 - Το Μ πρέπει να είναι τέτοιο ώστε M x K ≥ N
 - Κάθε thread υπολογίζει ένα (ή κανένα) στοιχείο μόνο!
 - Υπολογισμός του Μ
 - Το γνωστό (N + K 1) / K
 - Κρατώντας το Κ = 256
 - Ποιο στοιχείο χειρίζεται κάθε thread;
 - $i = \alpha \rho \iota \theta \mu \delta \varsigma$ -block * $\mu \epsilon \gamma \epsilon \theta \delta \varsigma$ -block + $\alpha \rho \iota \theta \mu \delta \varsigma$ thread

Παραδείγματα κατανομής εργασίας (4)

- Λύση #4: M blocks με K threads το καθένα
 - Το Μ είναι σταθερό, π.χ. 32 φορές τον αρθμό των SM
 - Κάθε thread υπολογίζει πολλαπλά στοιχεία

```
int threads = 256;
int devId;
cudaGetDevice(&devId);
int numSM;
cudaDeviceGetAttribute(&numSM, cudaDevAttrMultiProcessorCount,
devId);
int blocks = numSM*32; // as a multiple of SMs in GPU
```

- Ποια στοιχεία χειρίζεται κάθε thread;
 - start = αριθμός-block * μέγεθος-block + αριθμός thread
- Επανάληψη με stride = συνολικό αριθμό threads στο grid
 - μέγεθος block (σε threads) * μέγεθος grid (σε blocks)