

## Άσκηση 4

### Παράλληλα & Καταναμημένα Υπολογιστικά Συστήματα

22 Ιανουαρίου 2019

Να υλοποιήσετε σε CUDA<sup>1</sup> αλγόριθμο για την εύρεση του πλήθους των τριγώνων σε μη-κατευθυνόμενο, απλό γράφο  $G(\mathcal{V}, \mathcal{E})$ , όπου  $\mathcal{V}$  το σύνολο των κόμβων, πλήθους  $N = |\mathcal{V}|$  και  $\mathcal{E}$  το σύνολο των ακμών, πλήθους  $M = |\mathcal{E}|$ . Το τρίγωνο  $\mathcal{C}_3$  ορίζεται ως ο πλήρης μη-κατευθυνόμενος γράφος 3 κορυφών.

Η καταμέτρηση του αριθμού των τριγώνων μπορεί να υλοποιηθεί με βασικές πράξεις γραμμικής άλγεβρας χρησιμοποιώντας τον πίνακα γειτνίασης (adjacency matrix)  $\mathbf{A}$  του γράφου  $G$ , μεγέθους  $N \times N$ . Το στοιχείο  $\mathbf{A}_{ij}$  έχει τιμή TRUE αν υπάρχει ακμή μεταξύ των κόμβων  $i$  και  $j$ , αλλιώς έχει τιμή FALSE. Συγκεκριμένα, ο αριθμός των τριγώνων μπορεί να υπολογιστεί με τον παρακάτω αλγόριθμο:

---

**Αλγόριθμος 1** Εύρεση πλήθους τριγώνων  $n_T$  σε γράφο  $G(\mathcal{V}, \mathcal{E})$

---

**Είσοδος:** Πίνακας γειτνίασης  $\mathbf{A}$  του γράφου  $G(\mathcal{V}, \mathcal{E})$

**Έξοδος:** Αριθμός τριγώνων  $n_T$  στον γράφο  $G$

- 1:  $\mathbf{C} = (\mathbf{A} \cdot \mathbf{A}) \odot \mathbf{A}$ ,  $\cdot$  : γινόμενο πινάκων  $\odot$  : γινόμενο Hadamard
  - 2:  $n_T = \frac{1}{6} \sum_{ij} \mathbf{C}_{ij}$
- 

Ο πίνακας  $\mathbf{A}$  πρέπει να αποθηκευτεί σε *αραιή* (sparse) μορφή, ώστε να είναι δυνατή η επεξεργασία μεγάλων δεδομένων. Σας δίνεται κώδικας MATLAB που υλοποιεί τον αλγόριθμο.

Το πρόγραμμά σας θα πρέπει να:

- Διαβάζει τον πίνακα γειτνίασης για έναν γράφο  $G(\mathcal{V}, \mathcal{E})$  σε αραιή μορφή, από αρχείο στον σκληρό δίσκο.
- Μεταφέρει τα δεδομένα που χρειάζονται στην GPU.
- Υπολογίζει το πλήθος των τριγώνων που υπάρχουν στον γράφο, με τον αλγόριθμο που περιγράφηκε.
- Ελέγχει την ορθότητα των αποτελεσμάτων.
- Δουλεύει σωστά για:  $M \leq 2^{25}$ ,  $N \leq 2^{23}$ .

Χρησιμοποιήστε πολλαπλά νήματα και shared memory για να αυξήσετε την ταχύτητα του προγράμματός σας. Χρησιμοποιήστε διαθέσιμες βιβλιοθήκες όπως η cuSPARSE<sup>2</sup>. Για να αυξήσετε την απόδοση της υλοποίησής σας, υπολογίστε το γινόμενο των πινάκων μόνο στις μη-μηδενικές θέσεις του  $\mathbf{A}$  (εξαιτίας του γινομένου Hadamard, μόνο αυτές οι θέσεις μπορεί να είναι μη μηδενικές στον πίνακα  $\mathbf{C}$ ). Επιπλέον, δεν απαιτείται να αποθηκεύσετε τον πίνακα  $\mathbf{C}$ . Μπορείτε να υπολογίσετε απευθείας το τελικό άθροισμα.

Χρησιμοποιήστε τους εξής γράφους από την συλλογή SuiteSparse Matrix Collection<sup>3</sup>: i) `auto`, ii) `great-britain_osm` και iii) `delaunay_n22` για τα πειράματά σας.

**Παραδώστε:**

- Αναφορά 3–4 σελίδων που να περιγράφει τη μέθοδο του παραλληλισμού καθώς και τους ελέγχους ορθότητας που χρησιμοποιήσατε.
- Σχόλια και συμπεράσματα για την ταχύτητα υπολογισμών συγκριτικά με την σειριακή έκδοση του αλγορίθμου, για το εύρος παραμέτρων που δουλεύει σωστά ο παράλληλος αλγόριθμος.
- Τον κώδικα του προγράμματος.

**Δεοντολογία:** Εάν χρησιμοποιήσετε κώδικες από το διαδίκτυο ή αλλού, να αναφέρετε την πηγή και τις αλλαγές που κάνατε.

**Σημείωση:** Ομαδικές εργασίες γίνονται δεκτές. Ο μέγιστος αριθμός φοιτητών που μπορούν να συνεργαστούν σε μία ομάδα είναι δύο, αρκεί κανένα ζευγάρι να μην έχει συνεργαστεί σε προηγούμενη εργασία.

**Ημερομηνία παράδοσης:** 19 Φεβρουαρίου 2019.

---

<sup>1</sup> <https://docs.nvidia.com/cuda/>

<sup>2</sup> <https://developer.nvidia.com/cuBLAS>

<sup>3</sup> <https://sparse.tamu.edu>