



ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ  
ΣΧΟΛΗ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ  
ΤΟΜΕΑΣ ΤΕΧΝΟΛΟΓΙΑΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΚΑΙ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ  
ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΙΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ  
[www.cslab.ece.ntua.gr](http://www.cslab.ece.ntua.gr)

**ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ ΠΑΡΑΛΛΗΛΗΣ ΕΠΕΞΕΡΓΑΣΙΑΣ  
9ο εξάμηνο ΗΜΜΥ, ακαδημαϊκό έτος 2009-2010**

**ΑΣΚΗΣΗ 1**

Προθεσμίες παράδοσης:

Παράδοση ενδιάμεσης αναφοράς: εως **9 Νοεμβρίου 2009**

Επίδειξη προγραμμάτων: εως **24 Νοεμβρίου 2009**

Παράδοση τελικής αναφοράς: εως **12 Ιανουαρίου 2010**

**Μέρος Α**

**Γενικά**

Δίνεται ο παρακάτω κώδικας που αποτελεί πυρήνα επίλυσης της τρισδιάστατης εξίσωσης διάχυσης:

```
while (steps < MAX_STEPS && !converged){  
    for (x=1; x<X-1; x++)  
        for (y=1; y<Y-1; y++)  
            for (z=1; z<Z-1; z++)  
                A [steps+1] [x] [y] [z] = 1/7*(A [steps] [x] [y] [z] + A [steps] [x-1] [y] [z]  
                    + A [steps] [x+1] [y] [z] + A [steps] [x] [y-1] [z]  
                    + A [steps] [x] [y+1] [z] + A [steps] [x] [y] [z-1]  
                    + A [steps] [x] [y] [z+1]);  
    converged = check_convergence();  
    steps++;  
}
```

**Ζητούμενα**

1. Αναπτύξτε σειριακό πρόγραμμα που να υλοποιεί τους παραπάνω υπολογισμούς.
2. Υλοποιείστε παράλληλη έκδοση του παραπάνω κώδικα στο μοντέλο ανταλλαγής μηνυμάτων με χρήση της βιβλιοθήκης MPI. Χρησιμοποιείστε σαν πλατφόρμα εκτέλεσης τη συστοιχία των *twins* (12 διπλοεπεξεργαστικοί κόμβοι).

3. Παρουσιάστε τη στρατηγική παραλληλοποίησης (π.χ. με ψευδοκώδικα) στην ενδιάμεση αναφορά.
4. Πραγματοποιείστε μετρήσεις επίδοσης με βάση σενάριο που θα σας δοθεί στο εργαστήριο.
5. Συγκεντρώστε τα αποτελέσματα και τις παρατηρήσεις σας στην τελική αναφορά.

## Διευκρινίσεις

- Για οδηγίες σύνδεσης, μεταγλώττισης, εκτέλεσης κ.λ.π. των προγραμμάτων σας συμβουλευτείτε τις “ΟΔΗΓΙΕΣ ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟΥ” που σας έχουν δοθεί. Το αρχείο με τις οδηγίες είναι διαθέσιμο επίσης στο <http://www.cslab.ece.ntua.gr/courses/pps/files/pps-lab-guide.pdf>. Δώστε ιδιαίτερη σημασία στον τερματισμό των διεργασιών που έχουν διακοπεί “απότομα” και στον καθαρισμό του συστήματος σε αυτή την περίπτωση!!!
- Η μνήμη που θα χρησιμοποιήσετε θα δεσμεύεται δυναμικά (π.χ. με `malloc`). Διατηρείστε τις τιμές μόνο για το τρέχον και το προηγούμενο υπολογιστικό βήμα.
- Η κατανομή των υπολογισμών θα γίνεται σε πλέγμα επεξεργαστών και θα δίνεται η επιλογή δημιουργίας πλέγματος σε μία, δύο ή τρεις διαστάσεις. Π.χ. όταν χρησιμοποιούνται 8 επεξεργαστές, το μονοδιάστατο πλέγμα θα τους τοποθετεί γραμμικά, το δισδιάστατο σε διάταξη  $4 \times 2$  (ή  $2 \times 4$ ) και το τρισδιάστατο σε διάταξη  $(2 \times 2 \times 2)$ . Σε περίπτωση που υπάρχουν πολλές επιλογές για τη δημιουργία του πλέγματος (π.χ. για 16 επεξεργαστές σε δισδιάστατο πλέγμα υπάρχουν οι δυνατές διατάξεις  $16 \times 1$ ,  $8 \times 2$ ,  $4 \times 4$ ,  $2 \times 8$ ,  $1 \times 16$ ) θα επιλέγεται η διάταξη που ισοκατανέμει κατά το δυνατόν τους επεξεργαστές ανά διάσταση (στο παράδειγμά μας  $4 \times 4$ ).
- Αρχικοποιείστε ως εξής:  $A[0][x][y][z] = c_t$ ,  $A[steps][0][y][z] = c_{x0}$ ,  $A[steps][X - 1][y][z] = c_{x1}$ ,  $A[steps][x][0][z] = c_{y0}$ ,  $A[steps][x][Y - 1][z] = c_{y1}$ ,  $A[steps][x][y][0] = c_{z0}$  και  $A[steps][x][y][Z - 1] = c_{z1}$  με  $c_t$ ,  $c_x$ ,  $c_y$ ,  $c_z$  = σταθ. Προαιρετικά μπορείτε να επιλέξετε για αρχικοποίηση μη σταθερές τιμές (π.χ. συναρτήσεις των x, y, z).
- Οι υπολογισμοί έχουν συγκλίνει αν ισχύει η ιδιότητα  $|A[steps+1][x][y][z] - A[steps][x][y][z]| < \epsilon$  για όλα τα x,y,z του χωρίου. Πραγματοποιείστε έλεγχο σύγκλισης κάθε K υπολογιστικά βήματα.
- Το πρόγραμμά σας θα πρέπει να είναι παραμετρικό ως προς το μέγεθος του χωρίου (X, Y, Z), τον μέγιστο αριθμό βημάτων για τη σύγκλιση (MAX\_STEPS), τη συχνότητα ελέγχου σύγκλισης (K), τον αριθμό των επεξεργαστών, το πλέγμα των επεξεργαστών, την ακρίβεια ( $\epsilon$ ) κλπ.
- Για τη μέτρηση των χρόνων εκτέλεσης προτείνεται να χρησιμοποιηθεί η συνάρτηση `clock_gettime` του `sys/time.h`. Παρατηρείστε ότι κατά την μέτρηση χρόνων ενδιαφέρει μόνο το υπολογιστικό κομμάτι του αλγορίθμου, και όχι η φάση αρχικοποίησης ή π.χ. εκτύπωσης των αποτελεσμάτων. Για το λόγο αυτό πραγματοποιείται κατάλληλος συγχρονισμός των διεργασιών πριν τις μετρήσεις χρόνου.

## Μέρος Β

Ο αλγόριθμος FW υπολογίζει τα ελάχιστα μονοπάτια ανάμεσα σε όλα τα ζεύγη ενός γράφου με  $V$  κόμβους. Σε ψευδοκώδικα ο αλγόριθμος έχει τη μορφή:

```
for (k=0; k<V; k++)
    for (i=0; i<V; i++)
        for (j=0; j<V; j++)
            A[i][j] = min(A[i][j], A[i][k]+A[k][j]);
```

## Ζητούμενα

1. Αναπτύξτε σειριακό πρόγραμμα που να υλοποιεί τον αλγόριθμο FW.
2. Επισημάντε τους βρόχους του αλγορίθμου που μπορούν να παραληλοποιηθούν και αναπτύξτε παράλληλο πρόγραμμα στο μοντέλο κοινής μνήμης (shared memory) με τη βοήθεια της βιβλιοθήκης OpenMP για κάθε περίπτωση παραληλοποίησης των βρόχων.
3. Παρουσιάστε την παραπάνω ανάλυση στην ενδιάμεση αναφορά.
4. Πραγματοποιείστε μετρήσεις επίδοσης με βάση συγκεκριμένο σενάριο που θα σας δοθεί στο εργαστήριο.
5. Συγκεντρώστε τις παρατηρήσεις και τα αποτελέσματά σας σε συνοπτικη αναφορά.

## Διευκρινίσεις

- Το πρόγραμμά σας να είναι παραμετρικό ως προς το μέγεθος του γράφου και τον αριθμό των νημάτων.
- Αρχικοποιείστε τον πίνακα γειτνίασης ( $A$ ) σε τυχαίες τιμές.