Παράλληλα & Διανεμημένα Συστήματα 2^η Εργασία

Ραφαήλ Μπουλογεώργος 9186 rafampou@ece.auth.gr Κυριακή 1/12/2019

LINK GITHUB

Ο κώδικα στο ζητούμενο code.tat.gz αρχείο έχει ανεβεί στο github στο link

https://github.com/rafampou/mpi/raw/master/code.tar.gz

Η εργασία μαζί με την αναφορά και τον tester έχει ανέβει στο github στο link

https://github.com/rafampou/mpi

Ελλείψεις στην παρούσα αναφορά σχετικά με τις δοκιμές και τα συμπεράσματα οφείλονται στην καθυστέρηση της συστοιχίας Aristotle από όπου μας ζητήθηκε να ανεβάσουμε και να εκτελέσουμε τον κώδικά μας.

Η τελική αναφορά θα βρίσκεται στο 2º link με όνομα PDS_9186_ex2_report.pdf.

ΕΙΣΑΓΩΓΗ

Σκοπός της εργασία αυτής είναι η παραγωγή κώδικά σε C για την δημιουργία αλγορίθμου εύρεσης των k κοντινότερων σημείων από κάθε σημείο x που ανήκουν στον χώρο X. Ο αλγόριθμος θα γίνεται αρχικά σειριακά για όλα τα σημεία και θα πραγματοποιείτε από μία διεργασία και έπειτα ο τμηματικά και παράλληλα με την χρήση MPI.

Η χρήση των MPI (Message Passing Interface) επιτρέπει την ανταλλαγή μηνυμάτων και επεξεργασία δεδομένων από παράλληλες διεργασίες που δεν εκτελούνται απαραίτητα στον ίδιο υπολογιστή. Ο σκοπός της χρήσης τους είναι η χρήση μνήμης διαφορετικών αρχιτεκτονικών για την εύρεση τον knn. Η χρήση των MPI επιτρέπει την παράλληλοποίηση του προγράμματος και την επικοινωνία υπολογιστών ακόμα και σε υπολογιστές με τελείως διαφορετική αρχιτεκτονική.

ΣΥΝΤΟΜΗ ΕΠΕΞΗΓΗΣΗ ΚΩΔΙΚΑ

Σειριακή υλοποίηση

Στο αρχείο src/knnring_sequential.c βρίσκεται ο κώδικάς για το πρώτο μέρος την εργασίας (V0).

Η ζητούμενη συνάρτηση με τα δοσμένα ορίσματα είναι και η βασική συνάρτηση εύρεσης των k κοντινότερων γειτόνων (knn). Η συνάρτηση αυτή εκτελεί των υπολογισμών αποστάσεων σύμφωνα με τον παρακάτω κώδικα $Matlab\ D = sqrt(sum(X^2,2) - 2*X*Y.' + sum(Y^22).';$

Για τον υπολογισμό του πρώτου και του δεύτερου αθροίσματος χρησιμοποιείτε SumX και SumY αντίστοιχα. Ενώ για τον πολλαπλασιασμό πινάκων χρησιμοποιείτε η βιβλιοθήκη cblash.

Τα αποτελέσματα πριν μπουν στην δομή knnresult knn αποθηκεύονται και ταξινομούνται στον πίνακα D (nxm) και επιλέγονται τα k από τα n σημεία.

Για την ταξινόμηση χρησιμοποιήθηκε όπως και στην πρώτη εργασία εξωτερική select sort και έπειτα qsort για τα k πρώτα στοιχεία.

Όλοι οι πίνακες είναι σε Colum Major και ισχύει $D_{nxm}[i][j] = D[i+j*n]$

Synchronous

Για την υλοποίηση στο αρχείο $src/knnring_mpi_v1.c$ με την χρήση p MPI διεργασιών χρησιμοποίησα την συνάρτηση distrAllkNN με τα δοθέντα ορίσματα και 2 buffers yRecv και ySent για αποστολή και λήψη πακέτων. Σε μια for-loop εκτελείτε ο αλγόριθμος από το V0 για τα στοιχεία που λάβαμε και έπειτα με merge-sort ταξινομούνται τελικό πίνακα myKnn.

Σημαντική είναι η χρήση του offset για τα ids των στοιχείων που λαμβάνουμε. Rank ο αριθμός της διεργασίας, numtasks ο συνολικός αριθμός διεργασιών και n ο αριθμός των επαναλήψεων από την αρχική τιμή. Να τονιστεί ότι τα ids ξεκινάνε από το task1 και τελευταίο το task0 σύμφωνα με τον tester_mpi.c

idPolarization = (rank + numtasks - l - 2)%numtasks * n;

Asynchronous

Για την 2η υλοποίηση στο αρχείο src/knnring_mpi.c ο κώδικας δεν διαφοροποιείτε ουσιαστικά. Προσθέτω έναν ακόμα buffer resvBuff για να λαμβάνω τα νέα δεδομένα ενώ χρησιμοποιώ τα προηγούμενα. Ενώ περιμένω να ολοκληρωθούν η αποστολή και η λήψη δεδομένων όταν χρειαστούν νέα δεδομένα. Επομένως ο χρόνος αποστολής και λήψης είναι ο χρόνος που διαρκεί η εντολή MPI_waitall. Ο υπόλοιπος χρόνος αντιστοιχεί με τον χρόνο εκτέλεσης των εντολών και δεν προσμετράτε.

Ο χρόνος εκτέλεσης στα mpi είναι ο μέγιστος χρόνος από τον χρόνο εκτέλεσης των tasks

ΑΠΟΤΕΛΕΣΜΑΤΑ ΜΕΤΡΗΣΕΙΣ

Τοπική εκτέλεση

Τα παρακάτω αποτελέσματα έγιναν σε νm με τα εξής χαρακτηριστικά.

Επεξεργαστής: Intel® Core i7-7500 @ 2.70GHz, 2 Processors, 4 Logical Processors

Ram: 5.6GB us 2GB Swap os HDD

| | Sequential | Synchronous | | Asynchronous | |
|-----------------|------------|-----------------|--------------|--------------|--------------|
| | | Job Time | Iterate Time | Job Time | Iterate Time |
| d=37 , k=13 | | | | | |
| n=1423 m=762 | 0,122 | 2,414 | 0,605 | 1,401 | 0,016 |
| n=2000 m=1800 | 0,343 | 4,873 | 0,256 | 6,311 | 0,056 |
| n=5000 m=4500 - | | 58 <i>,</i> 770 | 0,987 | 34,879 | 0,008 |
| n=200 m=180 | | | | | |
| n=10 m=9 | | | | | |
| d=200 , k=20 | | | | | |
| n=1423 m=762 | 0,423 | 4,652 | 0,046 | 4,980 | 0,006 |

Εκτέλεση στην συστοιχία

| | Sequential | Synchronous | | Asynchronous | |
|---------------|------------|-------------|--------------|--------------|--------------|
| | | Job Time | Iterate Time | Job Time | Iterate Time |
| d=37 , k=13 | | | | | |
| n=1423 m=762 | | | | | |
| n=2000 m=1800 | | | | | |
| n=5000 m=4500 | | | | | |
| n=200 m=180 | | | | | |
| n=10 m=9 | | | | | |
| d=300 , k=20 | | | | | |
| n=1423 m=762 | | | | | |
| n=2000 m=1800 | | | | | |
| n=5000 m=4500 | | | | | |
| n=200 m=180 | | | | | |
| n=10 m=9 | | | | | |

ΣΥΜΠΕΡΑΣΜΑΤΑ

Όπως φαίνεται από τις μετρήσεις η χρήση τον mpi σε τοπικό επίπεδο δεν είναι ιδιαίτερα αποδοτική για παράλληλο προγραμματισμό καθώς η επικοινωνία των διεργασιών είναι χρονοβόρα.

Εξάλλου η δημιουργία των ΜΡΙ ξεκίνησε για την εκτέλεση μεγάλων προγραμμάτων των οποίων τα δεδομένα είναι μοιρασμένα σε μνήμες πολλών διαφορετικών συστημάτων.

Η ασύγχρονη αποστολή και λήψη επιταχύνει ιδιαίτερα το πρόγραμμα με έντονη την διαφορά στο χρόνο να εντοπίζεται για μεγάλες τιμές του η όπου ο χρόνος υπολογισμού των αποστάσεων είναι ανάλογος του χρόνο αποστολής και λήψης. Αποτελεί ξεκάθαρα μια αποτελεσματική χρήση των MPI