Παράλληλα και Διανεμημένα Συστήματα

Εργασία 2η

Δημήτρης Παππάς

AEM: 8391

<u>Κατασκευή Αλγορίθμου knn:</u>

Για την διαχείριση των δεδομένων μου όρισα ένα struct, το οποίο περιέχει εναν double για την αποθήκευση της απόστασης μεταξύ δύο σημείων κι έναν integer για την αποθήκευση του στοιχείου, με το οποίο γίνεται η σύγκριση.

```
typedef struct {
    double distance;
    int element;
}knn_struct;
```

Στη συνέχεια, χρησιμοποιώ δύο file pointers fpi, fpj, ώστε να διαβάζω δύο διαφορετικα σημεία ταυτόχρονα και να τα αποθηκεύω σε δύο μονοδιάστατους πίνακες 1x30. Επέλεξα αυτή την υλοποίηση προκειμένου ο κώδικας μου να καταλαμβάνει ελάχιστο χώρο στη μνήμη, παρόλο που τον καθηστα πιο αργό. Έτσι, είχα την δυνατότητα να τρέξω ολόκλρηρο το αρχείο σε ένα συστημα.

Σε περίπτωση που οι file pointer κοιτανε στο ίδιο στοιχείο (ίδια σειρά), διαβάζω το αρχείο (για να μην χάσει την σειρά του ο file pointer) υπολογίζω και αναμένω μηδενική απόσταση και με την continue ξαναπηγαίνω στη for j, ώστε να το διαβάσω το επόμενο.

Όταν η απόσταση είναι μη μηδενική τοποθετώ στο τελευταιο κελί του πίνακα knn και τον ταξινομώ με την qsort. Ο knn είναι αρχικοποιημένος με τιμές inf, ώστε οι αποστασεις distance να είναι πάντα μικρότερες.

Παραλληλοποίηση:

Επιλέγω 4 processes. Για να διασπάσω το αρχείο σε τέσσερα κομμάτια και το κάθε process να διαβάσει μόνο ένα τέταρτο του αρχείου, θεώρησα σαν offset της fseek τον όρο: (ROWS/P)*COLS*pid*sizeof(double)

Όπου ROWS οι γραμμές του αρχείου, COLS οι στήλες, P ο αριθμός των processes, pid το rank του κάθε process και *sizeof(double) διότι η fseek αριθμεί σε bits.

Στη συνέχεια, δημιουρφώ ένα datatype ώστε να κάνω εφικτή τη μεταφορά του stuct μου μέσω των εντολών send/recv.

Ο νέος τύπος δεδομένωω περιλαμβάνει έναν double ποθ ακολουθείται από ένα int.

Blocking:

Η μεταφορά τον δεδομένω πρέπει να γίνει κυκλικά. Ο MASTER = 0 δίνει στον pid = 1 και δέχεται απο τον προηγούμενο (pid = pnumber-1 = P-1).

Γενικά, καθε process δέχεται απο το αμέσως προηγούμενο και στέλνει στο αμέσως επόμενο.

```
start = MPI_Wtime();
if (pid != MASTER){
    MPI_Recv(&knn[i][0], K, knn_type, pid-1, 0, MPI_COMM_WORLD, &myStatus);    // pid receives i row from pid - 1
    printf("Process &d received from process &d\n", pid, pid - 1);
}

MPI_Send(&knn[i][0], K, knn_type, (pid + 1) & pnumber, 0, MPI_COMM_WORLD);    // pid sends to pid + 1 (last process sends

// Now MASTER process can receive from the last process
if (pid == MASTER process can receive from the last process
if (pid == MASTER process can receive from the last process
if MPI_Recv(&knn[i][0], K, knn_type, pnumber-1, 0, MPI_COMM_WORLD, &myStatus); // MASTER receives from last process
    printf(" MASTER Process &d received from process &d\n", pid, pnumber - 1);
}
end = MPI_Wtime();
time += end - start;
```

Αφού γίνει το send περιμένω να σιγουρευτώ ότι το μήνυμα έφτασε.

Non-Blocking:

Η διαδικασία είναι η ίδια με τον blocking αλγόριθμο, με μοναδική διαφορά την χρήση των Isen/Irecv. Η Isend θα στείλει το μήνυμα αλλά δεν ξέρει αν έφτασε στον παραλήπτη. Για το λόγο αυτό προσθέτουμε "wait" ΄ώστε να αποτρέψουμε δρομήσεις και σφάλματα κατά την επικοινωνία.

```
start = MPI_Wtime();
if (pid != MASTER){
    MPI_Irecv(&knn[i][0], K, knn_type, pid-1, 0, MPI_COMM_WORLD, &recv_request);
    MPI_Wait(&recv_request, &myStatus);
    printf("Process %d received from process %d\n", pid, pid - 1);
}

MPI_Isend(&knn[i][0], K, knn_type, (pid + 1) % pnumber, 0, MPI_COMM_WORLD, &send_request);
MPI_Wait(&send_request, &myStatus);

// Now MASTER process can receive from the last process
if (pid == MASTER) {
    MPI_Irecv(&knn[i][0], K, knn_type, pnumber-1, 0, MPI_COMM_WORLD, &recv_request);
    MPI_Wait(&recv_request, &myStatus);
    printf(" MASTER Process %d received from process %d\n", pid, pnumber - 1);
```

Μετρήσεις από Hellasgrid:

Για τη μέτρηση του χρόνου χρησιμοποίηση τις MPI_Barrier που περιμένει τοπρόγραμμα μέχρι να φτάσουν σε εκείνο το σημείο όλα τα processes. Και την Wtime για την καταγραφή του χρόνου τη στιγμή που καλείται. Έγιναν μετρήσεις και για το συνολικό κώδικα και για το κομμάτι στης επικοινωνίας ξεχωριστά.

Μορφή: i element's K nearest neighbors are: j + distance

Στην blocking ο χρόνος του αλγορίθμου είναι περίπου 4105 δευτερόλεπτα, ενώ για το data passing μόνο 13 δευτερόλεπτα.

```
44032 + 0.000139
9995 element's 5 nearest neighbors are: 57228 + 0.000138
                                        59999 + 0.000152
 57227 + 0.000147
                   54073 + 0.000150
9996 element's 5 nearest neighbors are: 55780 + 0.000108
                                                            46041 + 0.000108
 54214 + 0.000143
                   58952 + 0.000144
                                       55746 + 0.000150
                                                            58178 + 0.000072
59997 element's 5 nearest neighbors are: 55784 + 0.000062
 57323 + 0.000074 54974 + 0.000100 54525 + 0.000103
9998 element's 5 nearest neighbors are: 57291 + 0.000072
                                                            59999 + 0.000100
 56948 + 0.000117
                   54293 + 0.000119
                                        54177 + 0.000119
59999 element's 5 nearest neighbors are: 57291 + 0.000080
                                                            56339 + 0.000084
                    59992 + 0.000108
                                        58041 + 0.000108
 59998 + 0.000100
clock time of MASTER's data passing (pid=0) = 13.241910
clock time of program = 4104.827262
End
```

Στην non-blocking ο συνολικός χρόνος είναι (μετρούμενος από τον MASTER = 0) είναι 4352", ενώ για το data passing είναι 741".

```
59995 element's 5 nearest neighbors are: 57228 + 0.000138
                                                            44032 + 0.000139
                                        59999 + 0.000152
 57227 + 0.000147
                    54073 + 0.000150
59996 element's 5 nearest neighbors are: 55780 + 0.000108
                                                            46041 + 0.000108
 54214 + 0.000143
                    58952 + 0.000144
                                        55746 + 0.000150
                                                            58178 + 0.000072
59997 element's 5 nearest neighbors are: 55784 + 0.000062
 57323 + 0.000074
                                        54525 + 0.000103
                    54974 + 0.000100
59998 element's 5 nearest neighbors are: 57291 + 0.000072
                                                            59999 + 0.000100
                                        54177 + 0.000119
 56948 + 0.000117
                    54293 + 0.000119
59999 element's 5 nearest neighbors are: 57291 + 0.000080
                                                            56339 + 0.000084
 59998 + 0.000100 59992 + 0.000108
                                       58041 + 0.000108
Clock time of MASTER's data passing (pid=0) = 741.250419
Clock time of program = 4352.191525
End
```

Η παραλληλοποήση μειώνει σε σημαντικό βαθμό τον χρόνο εκτέλεσης σε σχέση με τον σειριακό κώδικα, ειδικά για την επεξεργασία πολλών δεδομένων.

Επίσης, η μεταφοράς δεδομένων send/recv της blocking είναι αρκετά πιο γρήγορη, όμως η non-blocking είναι πιο ασφαλής μέθοδος. Η blocking μπαίνει πιο εύκολα σε deadlock για μεγάλο πλήθος δεδομένων.

Η χρήση τεσσάρων processes είναι σημαντική γιατί αποφεύγουμε την είσοδο σε deadlock ή δρομήσεων, σε αντίθεση με τα πέντε processes.

Τέλως, όπως προανέφερα αντί να αποθηκεύσω το file μέσα σε ένα πίνακα 60000x30, επέλεξα την χρήση δύο fp για το διάβασμα του αρχείου. Θυσιάζοντας χρόνο, κέρδιασα χώρο (δεσμεύω μόνο 2x60).

Blocking:

https://www.dropbox.com/s/ttltp867l1zxw4g/knn mpi blocking.c?dl=0

Non-blocking:

https://www.dropbox.com/s/v7t8bym51e03mh8/knn mpi non blockin g.c?dl=0

Serial: https://www.dropbox.com/s/2s1by3u7s3ue4lo/knn Serial.c?dl=0