Για την ανάλυση της λειτουργίας του κώδικα της πρώτης εργασίας του μαθήματος θα γίνει επεξήγηση ανά αρχείο με εξαίρεση των αρχείων main.c και execchild.c για τα οποία κρίνεται αναγκαίος ο σχολιασμός τους παράλληλα σε ορισμένα σημεία. Πρέπει επίσης να σημειωθεί ότι η μέτρηση των γραμμών ξεκινάνε από 0. Συνεπώς σε περίπτωση που ζητηθεί η γραμμή 1 του αρχείου αυτο αντιστοιχεί στην γραμμή 0 στο πρόγραμμα. Αντίστοιχα και με τα τμήματα που χωρίζεται το κείμενο.

#### functions.h

# • Struct semaphore

Στην δομή αυτή αποθηκεύονται δύο σεμαφόροι και ένας αριθμός τύπου int. Ο num είναι ένας μετρητής αιτημάτων και αρχικοποιείται με 0. Ο sp ένας τυπικός σεμαφόρος που μπλοκάρει τα αιτήματα, και αρχικοποιείται με 0. Ο mutex θα χρησιμοποιηθεί ως binary semaphore(του οποίου η λειτουργία ταυτίζεται με αυτή του mutex) εξού και το όνομα του, ενώ αρχικοποιείται με 1. Η μεταβλητή mutex ορίζεται κυρίως για να προστατεύει τις αλλαγές στον μετρητή num.

# Struct memory

Στην δομή αυτή περιέχονται μεταβλητές οι οποίες κρατάνε πληροφορίες για το κείμενο και τα τμήματα του καθώς και μερικούς σεμαφόρους για την επικοινωνία των παιδιών με τον πατέρα. Στην μεταβλητή segm αποθηκεύεται το τμήμα το οποίο ζητείται από το παιδί, στην μεταβλητή total τον αριθμό των αιτημάτων που ολοκληρώθηκαν, στην μεταβλητή requests τον αριθμό των αιτημάτων που πρέπει να κάνει κάθε παιδί, στην μεταβλητή last\_line είτε 0 αν οι γραμμές του αρχείου διαιρούνται χωρίς υπόλοιπο με τον αριθμό των γραμμών ανά τμήμα που δίνεται ως όρισμα είτε με το υπόλοιπο αυτής της διαίρεσης που υποδηλώνει το πλήθος των γραμμών στο τελευταίο τμήμα. Τέλος αποθηκεύουμε στην μεταβλητή line\_segm τον αριθμό των γραμμών ανά τμήμα και στην total\_segs τον αριθμό των τμημάτων στον οποίο χωριζεται το κείμενο.

 Τέλος ορίζονται και δύο μεταβλητές smphr και mem που αντιστοιχούν σε δείκτες στις παραπάνω δύο δομές.

### Timer.h

Το αρχείο αυτό προέρχεται από το μάθημα Παράλληλα Συστήματα όπου έχει δωθεί ως βοηθηικός κώδικας για την 1<sup>η</sup> εργασία. Χρησιμοποιείται για την χρονομέτρηση των αιτημάτων, όπου αυτό έχει ζητηθεί στην εργασία.

### functions.c

5 συναρτήσεις υλοποιούνται στο αρχείο οι οποίες χρησιμοποιούνται τόσο από την μητρική διεργασία όσο και από τα παιδια διεργασίες. Η get\_key() επιστρέφει το κλειδί του shared memory που χρησιμοποιούν όλες οι διεργασίες για να επικοινωνούν. Η read\_file() επιστρέφει μια γραμμή από το

αρχείο που δείχνει ο δείκτης fp. Η init() αρχικοποιεί τα στοιχεία της ενός αντικειμένου τύπου struct memory ενώ οι επόμενες δύο συναρτήσεις κάνουν post και wait αντίστοιχα τον σεμαφόρο του αντικειμένου.

#### main.c

Το αρχείο αυτό αποτελεί την υλοποίηση της μητρικής διεργασίας. Είναι άξιο να σημειωθεί ότι τα περιεχόμενα του αρχείου κειμένου που δέχεται ως όρισμα αποθηκεύονται στην μεταβλητη array όπου αποτελεί έναν δυσδιάστατο πίνακα char. Κάθε γραμμή i του πίνακα αποθηκεύεται στην αντίστοιχη array[i] θέση του πίνακα. Με την βοήθεια αυτού του πίνακα αντιγράφεται κάθε φορά το τμήμα που ζητείται στην κοινόχρηστη μνήμη.

## execchild.c

Για να εξασφαλίσουμε την τυχαιότητα των τιμών ανά διεργασία παιδί αρχικοποιούμαι την μεταβλητή seed ως την τιμή της ώρας στην οποία τρέχει ο κώδικας συν το id της διεργασίας. Το seed στέλνεται αργότερα ως όρισμα στην συνάρτηση rand\_r(). Η κοινόχρηστη μνήμη συνδέεται στη διεργασία παιδί και αν δεν υπάρξει κάποιο σφάλμα η εκτέλεση συνεχίζεται.

# main.c && execchild.c

Αφού η μητρική διεργασία «συνδεθεί» με την κοινόχρηστη μνήμη και κάνει τις απαραίτητες αρχικοποιήσεις, δημιουργούνται Ν διεργασίες με την συνάρτηση fork(), οι οποίες καλούνται να εκτελέσουν τον κώδικα στο αρχείο execchild.c με όρισμα το id του καθενός.

Ύστερα κάθε διεργασία παιδί αφού κάνει τις απαραίτητες τακτοποιήσεις και προετοιμασίες ξεκινά να παράει αιτήματα εντός της for. Εφόσον η διεργασία παιδί επιλέξει τυχαία με την βοήθεια της συνάρτησης rand\_r() την γραμμή του τμήματος που θέλει να πάρει προχωρά στην αύξηση του μετρητή sp[x].num όπου x είναι ο αριθμός του τμήματος στο οποίο βρίσκεται η γραμμή.

Εδώ είναι σκόπιμο να αναφερθεί ότι για την διαχείριση των αιτημάτων δημιουργείται και αποθηκεύεται στην κοινόχρηστη μνήμη ένας πίνακας από αντικείμενα τύπου struct semaphore στον οποίο αναφερόμαστε μέσω του δείκτη sp. Ο αριθμός των θέσεων του πίνακα ταυτίζεται με τον αριθμό των τμημάτων στα οποία έχει χωριστεί το κείμενο που δίνεται ως όρισμα στην μητρική διεργασία. Συνεπώς όταν αναφερόμαστε στο στοιχείο του πίνακα sp[x] κρατάμε πληροφορίες για τις αιτήσεις που θέλουν να πάρουν γραμμή από το τμήμα x.

Όπως γίνεται αντιληπτό ο μετρητής sp[x].num κρατάει τον αριθμό των διεργασιών που περιμένουν να πάρουν γραμμή από το τμήμα x. Όταν αυξάνουμε ή μειώνουμε τον μετρητή, αυτός προστατεύεται από τον sp[x].mutex ώστε να αποφευχθεί το race condition στην μεταβλητή αυτή.

Αφού η διεργασία παιδί ενημερώσει το sp[x].num τότε υπάρχουν δύο περιπτώσεις για το τι θα ακολουθήσει για αυτή την διεργασία.

- 1. Αν το sp[x].num ισούται με 1 αυτό σημαίνει ότι είναι η πρώτη διερασία που αιτείται το x τμήμα και άρα περιμένει στον σεμαφόρο k->next.
- 2. Αν το sp[x].num δεν ισούται με 1 αυτό σημαίνει ότι ήδη μία διεργασία περιμένει για το τμήμα x και άρα θα εξυπηρετηθούν μαζί χωρίς αμοιβαίο αποκλεισμό όταν περάσει η πρώτη διεργασία. Συνεπώς μπλοκάρεται από τον σεμαφόρο sp[x].sp.

Με αυτόν τον τρόπο κάθε διεργασία που ζητά πρώτη ένα τμήμα περιμένει την σειρά της στον σεμαφόρο k->next ενώ αυτές που ζητάνε το ίδιο τμήμα και έρχονται αργότερα περιμένουν στον sp[x].sp μέχρι να τους δωθεί το σήμα από την πρώτη διεργασία(την πρώτη για κάθε αιτούμενο x) που θα είναι υπεύθυνη να επικοινωνήσει με την μητρική διεργασία για να πάρουν την γραμμή που θέλουν.

Από την πλευρά της, η μητρική διεργασία μπαίνοντας στην while καθαρίζει την μεταβλητή str που θα αποθηκευτεί το τμήμα και ανεβάζει τον σεμαφόρο για το k->next έτσι ώστε να περάσει η πρώτη διεργασία παιδί και να αιτηθεί το τμήμα που χρειάζεται. Ύστερα περιμένει στον σεμαφόρο k->sp2. Αφού το παιδί ενημερώσει το πεδίο k->segm με το τμήμα που θέλει ανεβάζει τον σεμαφόρο k->sp2 ώστε η μητρική διεργασία να αντιγράψει το τμήμα που αιτήθηκε στην μεταβλητή str. Το παιδί περιμένει στον σεμαφόρο k->sp1 ώσπου η μητρική διεργασία τον ανεβάσει αφού εκείνη έχει φορτώσει το απαραίτητο τμήμα στην κοινόχρηστη μνήμη.

Όταν πια έχει φορτωθεί το τμήμα στη μνήμη και η διεργασία παιδί που το αιτήθηκε είναι έτοιμη να συνεχίσει τη λειτουργία της ελευθερώνει την επόμενη αίτηση που περιμένει στον sp[x].sp και η επόμενη αίτηση την παραεπόμενη κ.ο.κ. Έτσι όλες οι διεργασίες παιδιά που θέλουν γραμμή από το ίδιο τμήμα μπορούν ταυτόχρονα να διαβάζουν την γραμμή τους από το ίδιο τμήα που είναι φορτωμένο στην κοινόχρηστη μνήμη. Κάθε διεργασία παιδί όταν τελείωνει με το «διάβασμα» της γραμμής που ήθελε ενημερώνει τον μετρητή k->total(αύξηση κατά 1) ο οποίος μετράει τον αριθμό των αιτήσεων που έχουν υποβληθεί από όλες τις διεργασίεςς παιδιά ενώ επίσης προστατεύεται από τον k->mutex ώστε να αποφευχθούν race conditions. Επίσης ενημερώνεται και ο sp[x].num (προστατευόμενος πάντα με τον sp[x].mutex) ότι δεν χρειάζεται πια αυτό το τμήμα(τον μειώνει κατά 1) και συνεχίζει στην καταχώρηση άλλης αίτησης ή στον τερματισμό του σε περίπτωση που υπέβαλε όλες τις αιτήσεις του. Αν μετά την ενημέρωση του sp[x].num αυτό ισούται με 0 σημαίνει ότι κανένας άλλος δεν χρειάζεται το τμήμα χ και άρα κατεβάζουμε τον σεμαφόρο sp[x].sp εφόσον δεν υπάρχει επόμενο αίτημα του x να περάσει και ανεβάζουμε τον σεμαφόρο k->sp2 ώστε η μητρική διερασία να ξεκινήσει από την αρχή της while πάλι για την επόμενη αίτηση. Η while της

μητρικής διεργασίας τερματίζει όταν όλες οι ατιήσεις τεραμτίσουν (k->total==N\*requests).

Τέλος η μητρική διεργασία περιμένει όλα τα παιδιά να τερματίσουν, αποσυνδέει την κοινόχρηστη μνμήμη και διαγράφει το διαμοιραζόμενο τμήμα της μνήμης.