

# 1η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΚΑ ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ (ΠΟΛΥΝΗΜΑΤΙΚΟΣ ΔΙΑΚΟΜΙΣΤΗΣ)

## Ονοματεπώνυμο και Α.Μ ομάδας:

Ηλιάνα Βλάχου 2411  
Σπύρος Τσότηζολας 3099

## ΣΥΝΟΨΗ

Στην παρούσα εργαστηριακή άσκηση μας ζητήθηκε να υλοποιήσουμε έναν πολυνηματικό διακομιστή αποθήκευσης ζευγών κλειδιού-τιμής, με προσέγγιση client-server. Πολλοί clients στέλνουν αιτήματα στον server, ο οποίος θα πρέπει να τους εξυπηρετεί ταυτόχρονα και να τους αποστέλλει το αποτέλεσμα του αιτήματος. Οι clients λαμβάνουν το αποτέλεσμα και το εκτυπώνουν. Επίσης κρατούνται πληροφορίες για το σύνολο των ολοκληρωμένων αιτημάτων, τον συνολικό χρόνο εξυπηρέτησης και αναμονής τους.

## SERVER

### ➤ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ

Για την εξυπηρέτηση ταυτόχρονων αιτημάτων στον server χρειάστηκε να δημιουργήσουμε νήματα με δομή παραγωγού καταναλωτή καθώς και μια δομή ουράς η οποία κρατάει τα αιτήματα με την μορφή struct request(περιέχει τον περιγραφέα αρχείου της εισερχόμενης σύνδεσης καθώς και τον χρόνο έναρξής της).

Αρχικά ο παραγωγός (main loop) περιμένει να του έρθουν νέες συνδέσεις/ αιτήσεις από το client. Μόλις μια αίτηση φτάσει ο παραγωγός είναι υπεύθυνος να εισάγει αυτή στην ουρά και στην συνέχεια να ενημερώσει τον καταναλωτή ότι υπάρχει αίτηση στην ουρά για εξυπηρέτηση, στέλνοντας ένα σήμα. Η διαδικασία αυτή επαναλαμβάνεται μέσα σε ένα while(1) με αποτέλεσμα ίσως κάποια στιγμή να γεμίσει η ουρά μας. Αν συμβεί αυτό ο παραγωγός θα πρέπει να παραμείνει αδρανής μέχρι κάποιο νήμα καταναλωτή να του στείλει σήμα ότι μια θέση άδισε στην ουρά, οπότε μπορεί και πάλι να συνεχίσει την παραπάνω διαδικασία.

Ο καταναλωτής από την άλλη αποτελείται από ένα προκαθορισμένο αριθμό νημάτων, τα οποία είναι υπεύθυνα για την εξυπηρέτηση των αιτήσεων αναζήτησης. Συγκεκριμένα, κάθε νήμα καταναλωτή παραμένει αδρανές όσο η ουρά είναι άδεια. Μόλις λάβει το σήμα από τον παραγωγό, το οποίο σηματοδοτεί ότι μία αίτηση έχει εισαχθεί στην ουρά <<ενεργοποιείται>> πάλι και οδεύει πλέον για την εξυπηρέτηση της αίτησης. Αρχικά, ελέγχει αν η ουρά είναι γεμάτη. Στην περίπτωση που είναι αφαιρεί την αίτηση από την ουρά και στέλνει σήμα στον παραγωγό να τον ειδοποιήσει ότι υπάρχει πλέον κενή θέση στην ουρά. Διαφορετικά, αφαιρεί μόνο την αίτηση από την ουρά, χωρίς να στείλει σήμα. Στην

συνέχεια, ανακτά τον περιγραφέα αρχείου από την αίτηση και εκτελεί την διαδικασία της αναζήτησης, καλώντας την `process_request()` με όρισμα τον περιγραφέα αρχείου που ανακτήθηκε. Στην συνάρτηση αυτή, (`process_request`) αρχικά γίνεται αναγνώριση του είδους της αίτησης και στην συνέχεια, αφού εξασφαλιστούν οι περιορισμοί σχετικά με τον αριθμό αναγνωστών και γραφείς από και προς την αποθήκη κλειδιού-τιμής την ίδια χρονική στιγμή, το νήμα εκτελεί την αίτηση. Τέλος, το νήμα στέλνει το αποτέλεσμα της αίτησης στο `client` και επιστρέφοντας από την `process_request` υπολογίζει και τυπώνει στην οθόνη το χρόνο εξυπηρέτησης και αναμονής της συγκεκριμένης αίτησης. Οι χρόνοι αυτοί προστίθενται στις κοινόχριστες μεταβλητές `total_service_time` και `total_waiting_time` αντίστοιχα, ενώ προσυζάνεται και μια κοινόχρηστη μεταβλήτη `completed_requests` που περιέχει το πλήθος των αιτήσεων που έχουν εξυπηρετηθεί. Αφού ολοκλήρωσε την δουλειά του το νήμα καταναλώτη περιμένει μήπως χρειαστεί να εξυπηρετήσει στο μέλλον άλλη αίτηση.

Όταν ο χρήστης αποφασίσει να τερματίσει το πρόγραμμα στέλνει το σήμα `SIGTSTP` (`Control+Z`). Όταν συμβεί αυτό ο `server` εκτυπώνει στην οθόνη το πλήθος των αιτήσεων που εξυπηρετήθηκαν, το μέσο χρόνο αναμονής μιας αίτησης στην ουρά, καθώς και το μέσο χρόνο εξυπηρέτησης των αιτήσεων. Στην συνέχεια όλα τα νήματα καταστρέφονται και το πρόγραμμα τερματίζει.

## ➤ ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ

Για την παραπάνω υλοποίηση χρειάστηκε να προσθέσουμε κάποιες δικιές μας συναρτήσεις, δομές, πίνακες, μεταβλητές, σταθερές καθώς επίσης και κάποια `conditionals variables` και `mutex`. Αναλυτικότερα προσθέσαμε τα παρακάτω, διαχωρίζοντας τα σε κατηγορίες:

### Συναρτήσεις:

- **`int isEmpty()`:** Ελέγχει αν είναι άδεια η ουρά και επιστρέφει 1, διαφορετικά 0.
- **`int isFull()`:** Ελέγχει αν είναι γεμάτη η ουρά και επιστρέφει 1, διαφορετικά 0.
- **`void create_consumers()`:** Δημιουργεί έναν προκαθορισμένο αριθμό νημάτων.
- **`void *consumer(void *argv)`:** Είναι η συνάρτηση που εκτελούν αρχικά τα νήματα καταναλωτών κατά την δημιουργία τους. Επαναληπτικά το κάθε νήμα περιμένει αδρανές μέχρι ένα αίτημα να εισαχθεί στην ουρά και στην συνέχεια το αφαιρεί και καλεί την `process_request` για την εξυπηρέτησή του. Τέλος υπολογίζει και εκτυπώνει το χρόνο αναμονής και εξυπηρέτησης του κάθε αιτήματος .
- **`void add_to_queue(int new_fd)`:** Προσθέτει requests στην ουρά μας.
- **`request_describer remove_from_queue()`:** Αφαιρεί requests από την ουρά.

- **void terminate\_communication():** Εκτελείται όταν ληφθεί το σήμα SIGTSTP (Control+Z) . Εκτυπώνει το πλήθος των ολοκληρωμένων αιτήσεων, καθώς και το μέσο χρόνο αναμονής και εξυπηρέτησης τους. Τέλος καλεί την exit() η οποία καταστρέφει τα νήματα και τερματίζει το πρόγραμμα.

### Δομές:

- **struct request\_describer:** Περιέχει το περιγραφέα αρχείου της εισερχόμενης σύνδεσης και το χρόνο έναρξης της.

### Global Values:

- **int head:** Αρχικοποιείται στο 0 και αυξάνεται κάθε φορά που αφαιρείται ένα αίτημα από την ουρά.
- **int tail:** Αρχικοποιείται στο 0 και αυξάνεται με την εισαγωγή ενός αιτήματος στην ουρά.
- **int countReader:** Μετράει τους αναγνώστες μέσα στην αποθήκη κλειδιού-τιμής.
- **int countWriter:** Μετράει τους γραφείς μέσα στην αποθήκη κλειδιού-τιμής.
- **struct timeval total\_waiting\_time:** Μετράει το συνολικό χρόνο αναμονής των ολοκληρωμένων αιτήσεων.
- **struct timeval total\_service\_time:** Μετράει το συνολικό χρόνο εξυπηρέτησης των ολοκληρωμένων αιτήσεων.
- **int completed\_requests:** Μετράει το πλήθος των ολοκληρωμένων αιτήσεων.

### Arrays:

- **pthread\_t consumers[NUM\_THREADS]:** Περιέχει τα αναγνωριστικά των pthreads.
- **request\_describer my\_queue[QUEUE\_SIZE]:** Αποθηκεύει τα αιτήματα(ουρά).

### Σταθερές:

- **NUM\_THREADS:** Το πλήθος των νημάτων – καταναλωτή που δημιουργούνται.
- **QUEUE\_SIZE:** Το μέγεθος της ουρας

### Conditionals variables:

- **non\_empty\_queue:** Χρησιμοποιείται από το παραγωγό για να στείλει σήμα στα νήματα – καταναλωτή όταν ένα αίτημα εισάγεται στην ουρά.
- **non\_full\_queue:** Χρησιμοποιείται από τα νήματα-καταναλωτή για να στείλουν σήμα στο παραγωγό όταν πλέον η ουρά δεν είναι γεμάτη.
- **get\_function:** Χρησιμοποιείται από τα νήματα που μόλις ολοκλήρωσαν μια λειτουργία get και εφόσον κανένα άλλο νήμα δεν διαβάζει στην αποθήκη(countReaders=0) στέλνουν σήμα στα νήματα που περιμένουν για γραφή στην αποθήκη, να συνεχίσουν.
- **put\_function:** Χρησιμοποιείται από τα νήματα που μόλις ολοκλήρωσαν μια λειτουργία put, για να στείλουν σήμα στα νήματα που περιμένουν για ανάγνωση από την αποθήκη.

### mutex:

- **queue\_lock:** Χρησιμοποιείται για το κλείδωμα των κρίσιμων περιοχών που αναφέρονται στην ουρά (isFull(), isEmpty(), remove\_from\_queue(), add\_to\_queue())
- **time\_statistics:** Χρησιμοποιείται για το κλείδωμα των κρίσιμων περιοχών που αναφέρονται στις global values (completed\_requests, total\_waiting\_time, total\_service\_time).
- **rw\_mutex:** Χρησιμοποιείται για το κλείδωμα των κρίσιμων περιοχών που αναφέρονται στις global values (countReaders, countWriters). Τα κλειδώματα του συγκεκριμένου mutex γίνονται σε κατάλληλα σημεία στην process\_request ωστε να εξασφαλίσουμε ότι μόνο ένας γραφέας μπορεί να τροποποιεί την αποθήκη και όχι ταυτόχρονα γραφείς και αναγνώστες. Αντιθέτως αναγνώσεις μπορούν να γίνονται ταυτόχρονα. Τέλος, έχουμε δώσει προτεραιότητα στους αναγνώστες.
- **socket\_lock:** Χρησιμοποιείται για να κλειδώσουμε την περιοχή, όπου τα νήματα διαβάζουν από το socket.

## CLIENT

- Χρειάστηκε να τροποποιήσουμε το αρχείο client.c ώστε να στέλνει πολλαπλές αιτήσεις ταυτόχρονα. Για να το πετύχουμε αυτό δημιουργήσαμε ένα πανομιότυπο αντίγραφο της τρέχουσας διεργασίας (κλήση της συνάρτησης συστήματος fork()) κάτω από το σημείο που δημιουργείται το socket address of server στην main. Στην συνέχεια διαχωρίσαμε τον πατέρα από το παιδί. Στο παιδί δημιουργούνται ένας προκαθορισμένος αριθμός νημάτων τα οποία είναι υπεύθυνα να στείλουν αιτήσεις στον server, να λάβουν απαντήσεις από το server και να τις τυπώσουν στην οθόνη. Η ίδια ακριβώς διαδικασία γίνεται και στον πατέρα, μόνο που επιπλέον κάνει και waitpid μετά την δημιουργία νημάτων, ώστε να περιμένει την διεργασία παιδί να τερματίσει.

## ΜΕΤΡΗΣΕΙΣ ΚΑΙ ΕΠΙΔΟΣΕΙΣ

- Για το πρόγραμμα τρέξαμε κάποια πειραματικά παραδείγματα:

1.

Client NUM_THREADS = 5	Server NUM_THREADS = 10	Server QUEUE_SIZE = 20
------------------------	-------------------------	------------------------

### GET:

avg_total_wait_time	0sec	53usec
avg_total_service_time	0sec	902usec

### PUT:

avg_total_wait_time	0sec	90usec
avg_total_service_time	0sec	698usec

2..

Client NUM_THREADS = 15	Server NUM_THREADS = 10	Server QUEUE_SIZE = 20
-------------------------	-------------------------	------------------------

### GET:

avg_total_wait_time	0sec	53usec
avg_total_service_time	0sec	249usec

### PUT:

avg_total_wait_time	0sec	104usec
avg_total_service_time	0sec	288usec

3..

Client NUM_THREADS = 50	Server NUM_THREADS = 10	Server QUEUE_SIZE = 50
-------------------------	-------------------------	------------------------

GET:

avg_total_wait_time	0sec	47usec
avg_total_service_time	0sec	147usec

PUT:

avg_total_wait_time	0sec	188usec
avg_total_service_time	0sec	462usec

4..

Client NUM_THREADS = 50	Server NUM_THREADS = 40	Server QUEUE_SIZE = 50
-------------------------	-------------------------	------------------------

GET:

avg_total_wait_time	0sec	18usec
avg_total_service_time	0sec	540usec

PUT:

avg_total_wait_time	0sec	31usec
avg_total_service_time	0sec	673usec

### ΠΑΡΑΤΗΡΗΣΕΙΣ:

- Με βάσει τις παραπάνω μετρήσεις, καθώς και με πολλές αλλές καταλήξαμε στα εξής:
  - Αν κρατάμε σταθερό το πλήθος των νημάτων-καταναλωτή και το μέγεθος της ουρας, καθώς αυξάνουμε το πλήθος των αιτημάτων, τότε το avg\_total\_service\_time μειώνεται.
  - Αν μειώσουμε το πλήθος των νημάτων-καταναλωτή και το μέγεθος της ουράς, τότε το avg\_total\_service\_time και το avg\_total\_wait\_time αυξάνεται.
  - Αν το πλήθος νημάτων-καταναλωτή είναι ίδιο με το μέγεθος της ουράς, τότε έχουμε το μικρότερο δυνατό avg\_total\_wait\_time.
  - Αν αυξήσουμε το μέγεθος της ουράς και κρατήσουμε τον αριθμό των καταναλωτών σταθερό ή το αντίθετο, τότε μειώνεται το avg\_total\_waiting\_time