

## Λειτουργικά Συστήματα – Εργασία

### ΑΝΑΦΟΡΑ ΠΑΡΑΔΟΣΗΣ

(Όνομα: Φοίβος Παπαθανασίου, AM: 3200138, Email: [p3200138@aueb.gr](mailto:p3200138@aueb.gr))

#### Σημείωση:

Η εξυπηρέτηση γίνεται με πολιτική **FCFS** (First-Come First-Serve), δηλαδή προτεραιότητα έχει ο πελάτης που έκανε πιο νωρίς την παραγγελία έτσι ώστε να επιτυγχάνονται ικανοποιητικοί χρόνοι εξυπηρέτησης ενώ βρισκόμαστε και υπό τους περιορισμούς της εκφώνησης της εργασίας.

Αυτό σημαίνει ότι εάν για παράδειγμα υπάρχουν αρκετοί φούρνοι για την παραγγελία με oid=3 αλλά δεν υπάρχουν αρκετοί φούρνοι για την παραγγελία με oid=2, η παραγγελία με oid=3 πρέπει να περιμένει ώστε να δεσμεύσει η παραγγελία με oid=2 αρκετούς φούρνους. (Σημειώνεται ότι οι πτήσεις πρέπει να ψήνονται παράλληλα όλες μαζί οπότε δε γίνεται να εξυπηρετηθεί η oid=3 μέχρι να βρει αρκετούς φούρνους η oid=2 γιατί μπορεί να στερηθεί το δικαίωμα της προτεραιότητας)

#### Συναρτήσεις:

**void initializeMutex(pthread\_mutex\_t \*mutex):** Χρησιμοποιείται μόνο στη main. Αρχικοποιεί mutex, σε περίπτωση αποτυχίας εκτυπώνει κατάλληλο μήνυμα και το πρόγραμμα τερματίζεται με code -1.

**void initializeCondition(pthread\_cond\_t \*cond):** Χρησιμοποιείται μόνο στη main. Αρχικοποιεί mutex, σε περίπτωση αποτυχίας εκτυπώνει κατάλληλο μήνυμα και το πρόγραμμα τερματίζεται με code -1.

**void acquireLock(pthread\_mutex\_t \*mutex, int oid, void\* t):** Επιχειρεί κλείδωμα. Αν αποτύχει, τότε εκτυπώνεται το <oid> και το πρόγραμμα τερματίζεται.

**void releaseLock(pthread\_mutex\_t \*mutex, int oid, void\* t):** Απελευθερώνει το κλείδωμα. Αν η απελευθέρωση αποτύχει, τότε το εκτυπώνεται το <oid> και το πρόγραμμα τερματίζεται.

**void destroyLock(pthread\_mutex\_t \*mutex):** Καταστρέφει mutex. Εάν αποτύχει, εκτυπώνει κατάλληλο μήνυμα και το πρόγραμμα τερματίζεται με code -1.

**void destroyCond(pthread\_cond\_t \*cond):** Καταστρέφει cond. Εάν αποτύχει, εκτυπώνει κατάλληλο μήνυμα και το πρόγραμμα τερματίζεται με code -1.

**int bernoulliDistr(float p, void\* arg):** Επιστρέφει 1 με πιθανότητα p και 0 με πιθανότητα 1-p. Ως δεύτερη παράμετρο περνάμε τη διεύθυνση ενός seed για την rand\_r().

**int main(int argc, char\* argv[]):** Αρχικά αρχικοποιούμε όλα τα locks και conds. Στη συνέχεια, ελέγχουμε εάν έχουν δοθεί οι δύο παράμετροι (Ncustomers, initial seed). Ακολουθώντας δεσμεύουμε μνήμη για τα threads και χρησιμοποιώντας την pthread\_create( ) κατασκευάζουμε τα threads που αντιστοιχούν στους πελάτες. Ως argument στη συνάρτηση των threads περνάμε το oid που αντιστοιχεί στο αναγνωριστικό παραγγελίας του πελάτη, επίσης κάθε φορά - με εξαίρεση την πρώτη δημιουργία νήματος - χρησιμοποιούμε τη συνάρτηση sleep( ) για [Torderlow, Torderhigh] ώστε να προσομοιώσουμε το χρόνο που κάνει για να έρθει νέος πελάτης. Μετά, η main( ) περιμένει με τη μέθοδο pthread\_join( ) να ολοκληρώσουν τα νήματα και στη συνέχεια εάν όλα πάνε καλά εκτυπώνει τα απαιτούμενα στατιστικά. Τέλος, καταστρέφονται τα locks, conds και απελευθερώνεται η δεσμευμένη μνήμη.

### **void \*simulateServiceFunc(void \*t):**

Τις λειτουργίες της συνάρτησης αυτής μπορούμε να τις χωρίσουμε χονδρικά σε 7+1 μέρη:

#### **Αρχικοποίηση**

Στο σημείο αυτό δηλώνουμε και αρχικοποιούμε ορισμένες μεταβλητές που θα χρειαστούμε. Σημαντικό είναι το explicit casting της μεταβλητής t ώστε να λάβουμε το argument που πέρασε η pthread\_create( ). Επίσης αρχικοποιούμε το seed σε κάθε νήμα ως εξής: seed = initialSeed + \*oid έτσι ώστε να μπορούμε να χρησιμοποιήσουμε ορθά την rand\_r( ).

#### **Μέρος 1°**

Στο πρώτο μέρος καθορίζουμε το πλήθος των συνολικών πτισών, των special πτισών και των κανονικών πτισών. Για να το επιτύχουμε αυτό κάνουμε χρήση της συνάρτησης bernoulliDistr( ) και ως πρώτη παράμετρο περνάμε το Pplain(πιθανότητα η πίτσα να είναι απλή).

#### **Μέρος 2°**

Στο μέρος αυτό προσομοιώνουμε τον χρόνο συναλλαγής ([Tpaymentlow, Tpaymenthigh]) με χρήση της μεθόδου sleep( ). Στη συνέχεια, ελέγχουμε εάν η συναλλαγή αποτυγχάνει η όχι και ενημερώνουμε ανάλογα τις μεταβλητές failedTransactionCount, succesfulTransactionCount, totalPlainSold, totalSpecialSold, totalIncome. Για να το επιτύχουμε αυτό με thread-safe τρόπο, χρησιμοποιούμε δύο locks, το πρώτο για το κλείδωμα

οθόνης (outputLock) και το δεύτερο (transactionLock) για να μπορέσουμε να επηρεάσουμε με ασφάλεια τις μεταβλητές που προαναφέρθηκαν. Σημειώνεται ότι στην περίπτωση αποτυχίας συναλλαγής το νήμα απελευθερώνει όλα τα locks και τερματίζει με χρήση της μεθόδου pthread\_exit( ). Τέλος, στην περίπτωση επιτυχούς συναλλαγής ανατίθεται ο αριθμός προτεραιότητας (orderPriority) του πελάτη (νήματος) ανάλογα με τη σειρά που πραγματοποίησε την παραγγελία ώστε να επιβληθεί η πολιτική FCFS στη συνέχεια.

### Μέρος 3°

Με χρήση των cookPriorityCond, CookPriorityLock και cookPriority εξασφαλίζουμε ότι το νήμα με το μικρότερο oid έχει προτεραιότητα στη δέσμευση παρασκευαστή. Ακολουθώντας με χρήση των availableCookLock, availableCookCond και availableCookCount εξασφαλίζουμε ότι κάθε νήμα θα δεσμεύει παρασκευαστή με thread-safe τρόπο.

Αναλυτικά, όταν αποκτήσει lock στην availableCookLock ένα νήμα, συνεχίζει σε ένα while loop (για αποφυγή spurious wakeups) όπου ελέγχεται εάν υπάρχει ελεύθερος παρασκευαστής.

Εάν όχι τότε το νήμα περιμένει ειδοποίηση από άλλο νήμα ότι υπάρχει διαθέσιμος παρασκευαστής, εάν ναι τότε μειώνει την availableCookCount κατά 1 και απελευθερώνει το availableCookLock, στη συνέχεια αφού πλέον έχει αποκτήσει παρασκευαστή, αυξάνει την cookPriority κατά 1, απελευθερώνει το cookPriorityLock και ενημερώνει τα νήματα που περιμένουν τη σειρά τους για να επιχειρήσουν να δεσμεύσουν παρασκευαστή (basικά ένα νήμα μόνο θα έχει το δικαίωμα και είναι αυτό με το μικρότερο oid από τα άλλα, παρόλαυτα αναγκαστικά θέλουμε ένα pthread\_cond\_broadcast( ) γιατί πολλά νήματα μπορεί να περιμένουν εκεί).

Τέλος προσομοιώνουμε τον χρόνο παρασκευής των πιτσών.

### Μέρος 4°

Ομοίως με το μέρος 3° επιβάλλουμε πολιτική FCFS για τους φούρνους τώρα με χρήση των ovenPriorityLock, ovenPriorityCond και ovenPriority.

Η thread-safe δέσμευση των φούρνων επιτυγχάνεται με την χρήση των availableOvenLock, availableOvenCond και availableOvenCount με ανάλογο τρόπο που πραγματοποιείται και στο μέρος 3. Η παραλλαγή είναι στο γεγονός ότι αυτή τη φορά το while loop είναι απαραίτητο όχι μόνο για τα spurious wakeups αλλά και γιατί κάθε παραγγελία απαιτεί διαφορετικό αριθμό φούρνων συνεπώς πρέπει να ελέγχουμε εάν έχει αποδεσμευθεί ο απαραίτητος αριθμός φούρνων ώστε να μπορέσουμε να προχωρήσουμε στο ψήσιμο των πιτσών, δηλαδή μπορεί να αποδεσμευθούν μερικοί φούρνοι, να ξυπνήσει το νήμα όμως να μην επαρκεί το πλήθος των διαθέσιμων φούρνων για να ψηθούν **όλες οι πίτσες παράλληλα** και συνεπώς να πρέπει να ξαναπεριμένει.

Ακολουθώντας, αφού δεσμευτούν οι φούρνοι και επιτρέψουμε στα άλλα νήματα να διεκδικήσουν φούρνους, απελευθερώνουμε τον παρασκευαστή χρησιμοποιώντας το `availableCookLock` και ενημερώνουμε με τη μέθοδο `pthread_cond_signal` το νήμα που περιμένει για φούρνους να ξυπνήσει. (θα είναι το πολύ ένα κάθε δεδομένη χρονική στιγμή λόγω της πολιτικής FCFS).

Τέλος, προσομοιώνουμε τον χρόνο ψησίματος των πιτσών (T<sub>bake</sub>) και κρατάμε και την ώρα ολοκλήρωσης ψησίματος με χρήση της μεθόδου `clock_gettime()` ώστε να μπορέσουμε να υπολογίσουμε τους χρόνους κρυώματος αργότερα.

**Σημείωση:** Ως πρώτη παράμετρο στην `clock_gettime` περνάμε την `CLOCK_REALTIME` όπου της λέει στην ουσία να επιστρέψει την ώρα που λέει ο υπολογιστής μας, και τη διεύθυνση ενός `timespec struct` ώστε να αποθηκευτούν σε αυτό τα `sec` και `ns` που αθροιστικά αντιπροσωπεύουν την ώρα.

## Μέρος 5ο

Στο μέρος αυτό επιβάλλεται η πολιτική FCFS για τους υπάλληλους πακεταρίσματος με τη χρήση των `packerPriorityLock`, `packerPriorityCond` και `packerPriority`.

Παρομοίως με τα μέρη 3 και 4, όταν έρθει η σειρά του νήματος να δεσμεύση υπάλληλο πακεταρίσματος, αυτό επιτυγχάνεται με `thread-safe` τρόπο χρησιμοποιώντας τα `availablePackerLock`, `availablePackerCond` και `availablePackerCount`.

Ακολουθώντας, αφού δεσμευτεί υπάλληλος πακεταρίσματος, προσομοιώνουμε τον χρόνο πακεταρίσματος (T<sub>pack</sub> \* πλήθος πιτσών παραγγελίας) με τη `sleep()`. Στη συνέχεια, καταγράφουμε την ώρα ολοκλήρωσης του πακεταρίσματος με χρήση της μεθόδου `clock_gettime()` ώστε στη συνέχεια να τη χρησιμοποιήσουμε για να υπολογίσουμε το χρόνο ετοιμασίας της παραγγελίας (χρονική στιγμή που μπήκε ο πελάτης έως την χρονική στιγμή όπου παρασκευάστηκε η παραγγελία).

Στη συνέχεια μπορούμε να αποδεσμεύσουμε τους φούρνους οπότε κάνουμε `acquire` το `availableOvenLock`, ενημερώνουμε τη μεταβλητή `availableOvenCount` και ενημερώνουμε το νήμα που περιμένει με τη μέθοδο `pthread_cond_signal()`, τέλος απελευθερώνουμε το `lock`.

Ομοίως αποδεσμεύουμε και τον υπάλληλο πακεταρίσματος.

Τέλος, υπολογίζουμε το χρόνο προετοιμασίας της παραγγελίας σε λεπτά και χρησιμοποιώντας κάνοντας `acquire lock` στην `outputLock` εκτυπώνουμε ενημερωτικό μήνυμα σχετικά με το χρόνο προετοιμασίας της παραγγελίας με το εκάστοτε `<oid>`, στη συνέχεια απελευθερώνουμε το `lock`.

## Μέρος 6°

Καταρχάς επιβάλλουμε την πολιτική FCFS για τον ντελιβερά χρησιμοποιώντας τις μεταβλητές `delivererPriorityLock`, `delivererPriorityCond` και `delivererPriority`.

Όταν έρθει η σειρά του νήματος να δεσμεύσει ντελιβερά, αρχικά κάνει `acquire lock` στην `availableDelivererLock` για ασφαλή πρόσβαση στη μεταβλητή `availableDelivererCount`, στη συνέχεια μέσα σε ένα `while loop` (για αποφυγή `spurious wakeups`) ελέγχει εάν υπάρχει διαθέσιμος ντελιβεράς, εάν δεν υπάρχει, τότε το νήμα κοιμάται μέχρι να αποδεσμευθεί κάποιος ντελιβεράς. Εάν υπάρχει, τότε δεσμεύει έναν ντελιβερά (`availableDelivererCount -= 1`) και απελευθερώνει το `lock` στην `availableDelivererLock`. Στη συνέχεια, αυξάνει τη μεταβλητή `delivererPriority` κατά ένα ώστε να μπορέσει να δεσμεύσει ντελιβερά το νήμα με το επόμενο μικρότερο `<oid>` και απελευθερώνει το `lock` στην `delivererPriorityLock`, τέλος με χρήση της `pthread_cond_broadcast()` μέσω της `delivererPriorityCond` ενημερώνει τα νήματα που περιμένουν τη σειρά τους να ξυπνήσουν.

Ακολουθώς, προσομοιώνουμε τον χρόνο μέχρι να φτάσει ο ντελιβεράς στον πελάτη (`[TdelLow, TdelHigh]`) με χρήση της `sleep()` και μετά παίρνουμε την ώρα όπου έφτασε με τη μέθοδο `clock_gettime()` ώστε να υπολογίσουμε το χρόνο κρυστάλλου παραγγελίας καθώς και το χρόνο ολοκλήρωσης παραγγελίας.

Έπειτα, υπολογίζουμε τον χρόνο ολοκλήρωσης της παραγγελίας και κάνοντας `acquire lock` στην `outputLock` εκτυπώνουμε σχετικό μήνυμα ενημέρωσης. Αποδεσμεύουμε το `lock` στην `outputLock`.

Προσομοιώνουμε το χρόνο μέχρι να επιστρέψει ο ντελιβεράς.

Απελευθερώνουμε τον ντελιβερά χρησιμοποιώντας τις `availableDelivererLock` και `availableDelivererCount` και ενημερώνουμε το νήμα που περιμένει με τη `pthread_cond_signal()` μέσω της `availableDelivererCond`.

## Μέρος 7°

Υπολογίζουμε το `coolingTime` σε λεπτά, ακολουθώς κάνουμε `acquire lock` στη μεταβλητή `statsLock` που θα μας επιτρέψει με ασφαλή τρόπο να χρησιμοποιήσουμε τις μεταβλητές `maxOrderCompletionTime`, `maxCoolingTime`, `orderCompletionTimeSum` και `coolingTimeSum` ώστε στο τέλος στη `main()` να εκτυπώσουμε τα απαιτούμενα στατιστικά.

Τέλος απελευθερώνουμε το `lock` στην `statsLock` και τερματίζουμε το νήμα με την μέθοδο `pthread_exit()`.

### Βοηθητικό Διάγραμμα:

