

Λειτουργικά Συστήματα

Εργασία 3η: Producer – Consumer Problem

Ονοματεπώνυμο: Στεφανιώρος Μιχαήλ

ΑΜ: 1072774

Έτος: 4^ο

Περίληψη:

Το πρόβλημα παραγωγού-καταναλωτή είναι ένα κλασικό παράδειγμα ενός προβλήματος συγχρονισμού πολλαπλών διεργασιών.

Περιλαμβάνει δύο διεργασίες, τον παραγωγό και τον καταναλωτή, που μοιράζονται έναν κοινό buffer που χρησιμοποιείται για την αποθήκευση ενός συγκεκριμένου αριθμού στοιχείων. Ο παραγωγός παράγει δεδομένα και τα βάζει στον buffer, ενώ ο καταναλωτής παίρνει αυτά τα δεδομένα από τον buffer και τα «καταναλώνει».

Υπάρχουν πολλά θέματα που πρέπει να αντιμετωπιστούν κατά την εφαρμογή μιας λύσης στο πρόβλημα παραγωγού-καταναλωτή. Από την μια, είναι ο τρόπος συγχρονισμού της πρόσβασης στον κοινό buffer, έτσι ώστε ο παραγωγός και ο καταναλωτής να μην προσπαθούν να έχουν πρόσβαση ταυτόχρονα. Από την άλλη, είναι το πώς να διασφαλιστεί ότι ο παραγωγός δεν προσπαθεί να προσθέσει δεδομένα στον buffer όταν είναι γεμάτος και πώς να διασφαλιστεί ότι ο καταναλωτής δεν προσπαθεί να πάρει δεδομένα από τον buffer όταν είναι άδειος. Στην συγκεκριμένη περίπτωση, για την επίλυση των προβλημάτων αυτών χρησιμοποιώ δύο semaphores και ένα mutex.

Επεξήγηση κώδικα:

Χρησιμοποιώντας ως βάση τον κώδικα του φροντιστηρίου και έπειτα τον αλγόριθμο της εκφώνησης, κατάφερα να εντοπίσω τα σημεία που πρέπει να γίνονται τα `wait()` και `signal()` των `semaphores` καθώς και τα `lock()` και `unlock()` του `mutex`. Ο πρώτος `semaphore` (`full`) χρησιμοποιείται για την παρακολούθηση του αριθμού των στοιχείων στον `buffer`. Ο δεύτερος `semaphore` (`empty`) χρησιμοποιείται για την παρακολούθηση του αριθμού των κενών υποδοχών του `buffer`. Ο `mutex` χρησιμοποιείται για την προστασία του κοινόχρηστου πόρου (του `buffer`) από την ταυτόχρονη πρόσβαση των νημάτων του παραγωγού και του καταναλωτή.

Τα βήματα που ακολουθεί ο αλγόριθμος είναι τα εξής:

1. Το νήμα παραγωγού κάνει `wait` τον `empty` μέχρι να υπάρξει τουλάχιστον μία κενή θέση στον `buffer`.
2. Το νήμα παραγωγού κάνει `lock` τον `mutex`, προσθέτει ένα αντικείμενο στον `buffer` και μετά κάνει `unlock` τον `mutex`.
3. Το νήμα παραγωγού κάνει `post` τον `full` για να υποδείξει ότι υπάρχει τώρα ένα ακόμη στοιχείο στον `buffer`.
4. Το νήμα καταναλωτή κάνει `wait` τον `full` έως ότου υπάρξει τουλάχιστον ένα στοιχείο στον `buffer`.
5. Το νήμα καταναλωτή κάνει `lock` τον `mutex`, αφαιρεί ένα αντικείμενο από τον `buffer` και μετά κάνει `unlock` τον `mutex`.
6. Το νήμα καταναλωτή κάνει `post` τον `empty` για να υποδείξει ότι υπάρχει τώρα μια ακόμη κενή υποδοχή στον `buffer`.

Αυτή η προσέγγιση διασφαλίζει ότι τα νήματα παραγωγού και καταναλωτή δεν παρεμβαίνουν μεταξύ τους κατά την πρόσβαση στον κοινόχρηστο πόρο. Οι `semaphores` και ο `mutex` χρησιμοποιούνται για να συγχρονίσουν την πρόσβαση στον `buffer` και να αποτρέψουν τυχόν `race conditions`.

```

62 // producer
63 void *producer(void* rank) {
64     for (int i = 0; i < 10; i++) {
65         do_sleep(2);
66
67         sem_wait(&empty);
68         pthread_mutex_lock(&mut);
69
70         // produce next item
71         item it = produce_item();
72         printf("produced --> item %3d, %s\n", it.num, it.str);
73
74         // save item
75         set_item(in, it);
76         in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;
77         pthread_mutex_unlock(&mut);
78         sem_post(&full);
79     }
80
81     return NULL;
82 }

```

```

84
85 // consumer
86 void *consumer(void* rank) {
87     for (int i = 0; i < 10; i++) {
88         do_sleep(2);
89
90         // get item
91         sem_wait(&full);
92         pthread_mutex_lock(&mut);
93         item it = get_item(out);
94         out = (out + 1) % BUFFER_SIZE;
95         pthread_mutex_unlock(&mut);
96         sem_post(&empty);
97
98         // consume item
99         printf("----- consumed -----> item %3d, %s\n", it
100     }
101
102     return NULL;
103 }

```