

ΤΑΥΤΟΧΡΟΝΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΣΕΙΡΑ ΑΣΚΗΣΕΩΝ 1

Ομάδα 8

Γιαννούκος Τριαντάφυλλος Ανάργυρος

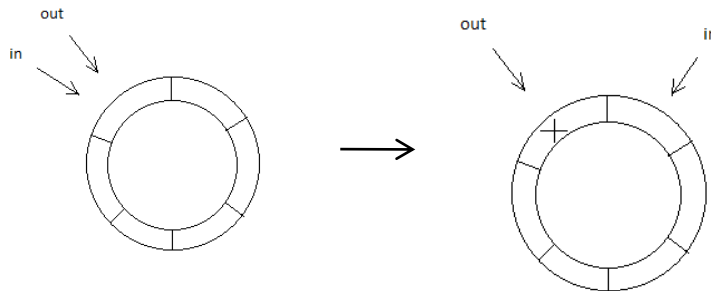
Ματζώρος Χρήστος Κωνσταντίνος

1.1 FIFO Pipe

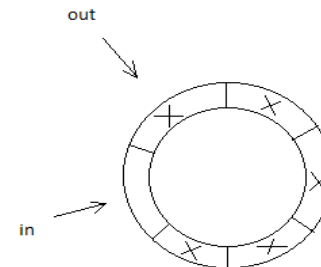
2

□ Circular Buffer (in)

- Μέσω της `pipe_write()` γίνεται εγγραφή στη θέση `in mod size`.
- Για να γίνει εγγραφή σε μια θέση του πίνακα (ο δείκτης `in` δείχνει σε αυτή τη θέση), πρέπει πρώτα να γίνει έλεγχος αν ο δείκτης `out` της `pipe_read()` δείχνει στην επόμενη θέση από αυτήν που θέλουμε να γράψουμε ($in = (in+1) \bmod size$).
- Εφόσον ισχύει η παραπάνω συνθήκη και γίνει εγγραφή στη θέση `in mod size`, ο δείκτης `in` αυξάνεται κατά ένα.
- Στη συνέχεια φαίνονται οι οριακές περιπτώσεις. Στην πρώτη περίπτωση θα γίνει εγγραφή στην θέση `in` αφού $(in+1) \bmod size \neq (out) \bmod size$ ενώ στην δεύτερη περίπτωση δεν ισχύει αυτή η συνθήκη, οπότε δεν θα γίνει εγγραφή.



(Σχήμα 1)



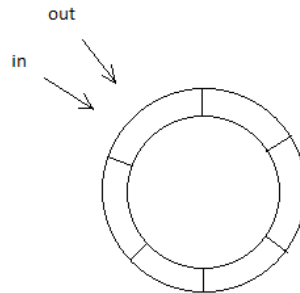
(Σχήμα 2)

1.1 FIFO Pipe

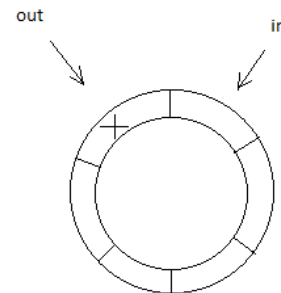
3

□ Circular Buffer (out)

- Μέσω της `pipe_read()` γίνεται ανάγνωση από τη θέση `out mod size`.
- Για να γίνει ανάγνωση το περιεχόμενο από μια θέση του πίνακα, πρέπει πρώτα να γίνει έλεγχος αν ο δείκτης `out` δείχνει στην ίδια θέση με αυτή που δείχνει ο δείκτης `in`. Αν ισχύει η παραπάνω συνθήκη δεν θα διαβαστούν δεδομένα από αυτή την θέση και θα έχουμε ενεργή αναμονή μέχρι να γίνει κάποια εγγραφή (δηλαδή ο δείκτης `in` να προχωρήσει μία θέση).
- Εφόσον δεν ισχύει η παραπάνω συνθήκη και γίνει ανάγνωση από την θέση `out mod size` αυξάνω τον δείκτη `out` κατά 1.
- Στη συνέχεια φαίνονται οι οριακές περιπτώσεις. Στην πρώτη περίπτωση δεν είναι εφικτή η ανάγνωση από την θέση `out` αφού $(in) \bmod size == (out) \bmod size$ ενώ στην δεύτερη περίπτωση δεν ισχύει αυτή η συνθήκη οπότε επιτρέπεται η ανάγνωση.



(Σχήμα 1)



(Σχήμα 2)

1.1 FIFO Pipe

4

- Η `main()` περνάει μέσω της `pthread_create` στα 2 νήματα που δημιουργεί μια μεταβήτη `struct(buf_info)`. Το `struct` περιέχει 5 πεδία:
 - Το **μέγεθος** του αγωγού
 - Το **όνομα** και το **file descriptor** για το αρχείο που θα ανοίξει η συνάρτηση που χρησιμοποιεί το 1^ο νήμα(`write_foo`)
 - Το **όνομα** και το **file descriptor** για το αρχείο που θα ανοίξει η συνάρτηση που χρησιμοποιεί το 2^ο νήμα(`read_foo`)

1.1 FIFO Pipe

5

□ Σημείο συγχρονισμού:

- ▣ Η `main()` πρέπει να περιμένει να τελειώσουν τα 2 νήματα που έχει δημιουργήσει πριν τερματίσει

□ Λύση:

- ▣ Χρήση του flag **`threads_finished`**, το οποίο:
 - Αρχικοποιείται με 0
 - Όταν τελειώσει κάποια από τις 2 διεργασίες προστίθεται 1 στην τιμή του `threads_finished` πριν αυτή τερματίσει
 - Η `main` είναι σε ενεργή αναμονή, μέχρι να τελειώσουν και τα 2 threads, δηλαδή η τιμή της μεταβλητής `threads_finished` να γίνει 2

1.1 FIFO Pipe

6

□ Σημείο συγχρονισμού:

- ▣ Όταν καλείται η `pipe_close()` και ο αγωγός είναι άδειος πρέπει η `pipe_read()` να επιστρέψει 0 χωρίς να γίνει ανάγνωση

□ Λύση:

- ▣ Όταν καλείται η `pipe_close()` η global μεταβλητή `is_pipe_closed` γίνεται 1
- ▣ Η `pipe_read()` όταν διαβάσει όλα τα δεδομένα που είναι γραμμένα στον αγωγό θα μπει σε ενεργή αναμονή, περιμένοντας:
 - Είτε την είσοδο δεδομένων στον αγωγό για να τα διαβάσει
 - Είτε την αλλαγή της τιμής της μεταβλητής `is_pipe_closed` σε 1(που σημαίνει ότι έχει ήδη κληθεί η `pipe_close()`)
- ▣ Στην τελευταία περίπτωση η `pipe_read()` θα επιστρέψει 0 και η `read_foo()` με τη σειρά της ειδοποιεί τη `main` και τερματίζει

1.2 Παράλληλος υπολογισμός fractals

7

- Η main περνάει μέσω της `pthread_create` στο νήμα που δημιουργεί μια μεταβλήτη struct.
- Το struct `parameters(worker)` περιέχει 4 πεδία:
 - Τη μεταβλητή struct `mandel_Pars` που περιέχει τις παραμέτρους για τον υπολογισμό των fractals
 - Τον μέγιστο αριθμό των επαναλήψεων
 - Έναν **pointer**, ο οποίος διαπερνά τον πίνακα `res` με τα αποτελέσματα του υπολογισμού των fractals
 - Ένα **flag(status)** για το συγχρονισμό των νημάτων το οποίο παίρνει 4 διαφορετικές τιμές ανάλογα με το στάδιο της διαδικασίας και αρχικοποιείται με 0

1.2 Παράλληλος υπολογισμός fractals

8

□ Σημείο συγχρονισμού:

- Η `main()` πρέπει αφού αναθέσει μια δουλειά σε έναν `worker` πρέπει να τον ειδοποιήσει για να αρχίσει τη δουλειά

□ Λύση:

- Η `main()` αφού αναθέσει τη δουλειά αλλάζει τη μεταβλητή **`status`** σε **1**
- Ο `worker` είναι σε ενεργή αναμονή μέχρι η μεταβλητή `status` να γίνει 1, ώστε να αρχίσει τον υπολογισμό

1.2 Παράλληλος υπολογισμός fractals

9

□ Σημείο συγχρονισμού:

- Η worker πρέπει με τη σειρά του αφού ολοκληρώσει τον υπολογισμό και αποθηκεύσει τα αποτελέσματα να ειδοποιήσει τη main()

□ Λύση:

- Ο worker μόλις τελειώσει τη δουλειά αλλάζει τη μεταβλητή **status** σε **2**
- Η main() είναι σε ενεργή αναμονή μέχρι η μεταβλητή status να γίνει 2, ώστε να σχεδιάσει τα αποτελέσματα του υπολογισμού που πραγματοποίησε ο worker

1.2 Παράλληλος υπολογισμός fractals

10

□ Σημείο συγχρονισμού:

- Η `main()` οφείλει να περιμένει να τελειώσουν όλοι οι `workers` για να ξεκινήσει ξανά από την αρχή

□ Λύση:

- Μόλις ολοκληρωθεί η εκτύπωση των δεδομένων ενός `worker` η `main()` αλλάζει τη μεταβλητή **status** που αντιστοιχεί σε αυτόν σε **3**
- Όταν τα `flags status` που αντιστοιχούν σε όλους τους `workers` πάρουν την τιμή **3**, σημαίνει ότι όλα τα αποτελέσματα αυτής της επανάληψης έχουν ολοκληρωθεί και σχεδιαστεί, και άρα η `main()` είναι έτοιμη να αρχίσει ξανά την επανάληψη

1.3 Παράλληλο Quicksort

11

- Η main περνάει μέσω της `pthread_create` στα 2 νήματα που δημιουργεί μια μεταβήτη `struct`.
- Το `struct info` περιέχει 4 πεδία:
 - Το **μέγεθος του πίνακα**
 - Τη **θέση του 1^{ου} στοιχείου** προς ταξινόμηση
 - Τη **θέση του τελευταίου στοιχείου** προς ταξινόμηση
 - Ένα **flag(done)** για το συγχρονισμό των νημάτων

1.3 Παράλληλο Quicksort

12

□ Σημείο συγχρονισμού:

- Η `main()` πρέπει να περιμένει τα τελειώσουν τα 2 νήματα που έχει δημιουργήσει (ένα για το αριστερό κι ένα για το δεξί τμήμα του πίνακα) πριν τερματίσει

□ Λύση:

- Τα νήματα πριν τερματίσουν αλλάζουν την τιμή της μεταβλητής τους `done` σε 1
- Η `main` είναι σε ενεργή αναμονή, μέχρι να τελειώσουν και τα 2 threads, δηλαδή οι τιμές και των 2 μεταβλητών `done` που αντιστοιχούν στα 2 νήματα να γίνουν 1

1.3 Παράλληλο Quicksort

13

- **Σημείο συγχρονισμού:**
 - ▣ Όπως και η `main()`, έτσι ακριβώς και το κάθε νήμα πρέπει να περιμένει τα τελειώσουν τα 2 επιμέρους νήματα που έχει δημιουργήσει (ένα για το αριστερό κι ένα για το δεξί τμήμα του πίνακα) πριν τερματίσει
- **Λύση** (με τον ίδιο τρόπο που αναφέρθηκε προηγουμένως):
 - ▣ Τα νέα νήματα πριν τερματίσουν αλλάζουν την τιμή της μεταβλητής τους **done** σε **1**
 - ▣ Το νήμα «πατέρας» είναι σε ενεργή αναμονή, μέχρι να τελειώσουν και τα 2 threads που δημιούργησε, δηλαδή η τιμή και των 2 μεταβλητών `done` που αναφέρονται σε αυτά να γίνουν 1