

Problema dei lettori-scrittori

Index

- [Introduction](#)
 - [Soluzione con precedenza ai lettori](#)
 - [Soluzione con precedenza agli scrittori](#)
 - [Soluzione con i messaggi](#)
-

Introduction

Nel problema dei lettori/scrittori si ha un'area dati **condivisa** tra molti processi di cui **alcuni la leggono, altri la scrivono**

Condizioni da soddisfare:

- più lettori possono leggere l'area contemporaneamente (nei produttori/consumatori non era permesso)
- solo uno scrittore può scrivere nell'area
- se uno scrittore è all'opera sull'area, nessun lettore può effettuare letture

La vera grande differenza con i produttori/consumatori sta nel fatto che l'area condivisa **si accede per intero** (niente problemi di buffer pieno o vuoto, ma è importante permettere ai lettori di accedere contemporaneamente)

Soluzione con precedenza ai lettori

```

/* program readersandwriters */
int readcount;
semaphore x = 1, wsem = 1;
void reader()
{
    while (true) {
        semWait (x);
        readcount++;
        if (readcount == 1) semWait (wsem);
        semSignal (x);
        READUNIT();
        semWait (x);
        readcount--;
        if (readcount == 0) semSignal (wsem);
        semSignal (x);
    }
}
void writer()
{
    while (true) {
        semWait (wsem);
        WRITEUNIT();
        semSignal (wsem);
    }
}

void main()
{
    readcount = 0;
    parbegin (reader, writer);
}

```

Il `writer` ha come unico compito quello di scrivere e lo fa attraverso un semaforo di mutua esclusione (solo un `writer` per volta può scrivere)

Il `reader` invece (come per la soluzione di [trastevere](#)) incrementa il valore di `readcount` e se si tratta del primo reader, vengono bloccati eventuali scrittori (ma se uno scrittore si trova già nella sezione critica è il lettore a bloccarsi). Viene quindi eseguita l'operazione di lettura e infine viene decrementato il valore di `readcount` e se si tratta dell'ultimo lettore, vengono sbloccati eventuali `writer`

Potrebbe accadere in questa soluzione che si vada in starvation sui `writer`

Soluzione con precedenza agli scrittori

```

/*program readersandwriters*/
int  readcount, writecount;
semaphore x = 1, y = 1, z = 1, wsem = 1, rsem = 1;
void reader()
{
    while (true) {
        semWait (z);
        semWait (rsem);
        semWait (x);
        readcount++;
        if (readcount == 1) semWait (wsem);
        semSignal (x);
        semSignal (rsem);
        semSignal (z);
        READUNIT();
        semWait (x);
        readcount--;
        if (readcount == 0) semSignal (wsem);
        semSignal (x);
    }
}
void writer ()
{
    while (true) {
        semWait (y);
        writecount++;
        if (writecount == 1) semWait (rsem);
        semSignal (y);
        semWait (wsem);
        WRITEUNIT();
        semSignal (wsem);
        semWait (y);
        writecount--;
        if (writecount == 0) semSignal (rsem);
        semSignal (y);
    }
}
void main()
{
    readcount = writecount = 0;
    parbegin (reader, writer);
}

```

In questo caso ho fatto ciò che prima avevo fatto solo per i `reader`, per i `writer`. Per i `reader` invece è stato aggiunto, oltre al solito semaforo locale, il semaforo `rsem` che permette, essendo `writer` controllato da un semaforo locale, di evitare che il lettore possa prevalere sullo scrittore; infatti se ad esempio, dopo aver decrementato `readcount` arriva un altro lettore, e dovrebbe continuare a leggere. Immaginiamo però che nel mentre sia arrivato uno scrittore, visto che è arrivato uno scrittore viene fatto `wait(rsem)` che blocca agli ulteriori lettori di entrare nella coda. Viene quindi finita la coda di quelli erano già riusciti a leggere, che quindi sbloccheranno il `writer`.

Soluzione con i messaggi

```
// mailbox = readrequest, writerequest, finished
// send non bloccante, receive bloccante
// empty verifica se ci sono messaggi da ricevere

void reader(int i) {
    while(true) {
        nbsend(readrequest, null);
        receive(controller_pid, null);
        READUNIT();
        nbsend(finished, null);
    }
}

void writer(int j) {
    while(true) {
        nbsend(writerequest, null);
        receive(controller_pid, null);
        WRITEUNIT();
        nbsend(finished, null);
    }
}

void controller() {
    int count = MAX_READERS;
    while(true) {
        // se è positivo ci potrebbero essere dei reader
        if (count > 0) {
            if (!empty(finished)) {
                receive(finished, msg); /* da reader!
*/
                // se count==MAX_READERS vuol dire
                // che tutti i reader
                // hanno letto
                count++;
            }
            else if (!empty(writerequest)) {
                receive(writerequest, msg);
                writer_id = msg.sender;
                // se ci sono lettori count < 0
                // se non ci sono lettori count = 0
                count = count - MAX_READERS;
            }
            else if (!empty(readrequest)) {
                // per sapere a chi far leggere
```

```

utilizzo il campo sender                                // del messaggio da cui ho ricevuto
la richiesta                                           receive(readrequest, msg);
                                                         count--;
                                                         nbSEND(msg.sender, "OK");
                                                         }
                                                         }
// non ci sono lettori, lascio scrivere il writer
if (count == 0) {
    nbSEND(writer_id, "OK");
    receive(finished, msg); /* da writer! */
    count = MAX_READERS;
}
// ci sono lettori, aspetto la fine di ogni lettura
incrementando
// count fino a 0 per poi poter scrivere
while (count < 0) {
    receive(finished, msg); /* da reader! */
    count++;
}
}
}

```

Ovviamente occorre un processo di inizializzazione che crea le 3 mailbox e lancia 1 controller più reader e writer a piacimento. Ma se ci sono più di `MAX_READER-1` richieste contemporaneamente da lettori, la soluzione non funziona