

Esercitazione [09]

Pipe & FIFO

Riccardo Lazzeretti – lazzeretti@diag.uniroma1.it

Serena Ferracci - ferracci@diag.uniroma1.it

Sistemi di Calcolo 2

Programmazione dei Sistemi di Calcolo Multi-Nodo

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica e Automatica

A.A. 2019-2020

Sommario

- Soluzione esercizi su shared memory
- Obiettivi dell'esercitazione
- Pipe
- Esercizio: IPC via pipe
- Named pipe (FIFO)
- Esercizio: EchoProcess su FIFO
- Esercizio: produttore / consumatore su FIFO

Obiettivi Esercitazione

- Implementare comunicazione inter-processo tramite pipe
 - Usando pipe semplici tra processi «relazionati»
 - Usando FIFO tra processi non «relazionati»

Overview sulle pipe

- Meccanismo di comunicazione inter-processo
- Canale di comunicazione unidirezionale
- `int pipe(int fd[2])`
 - `fd[0]` descrittore di lettura
 - `fd[1]` descrittore di scrittura
 - ritorna 0 in caso di successo, -1 altrimenti
- Chiamate a `read()` su pipe ritornano 0 quando tutti i descrittori di scrittura sono stati chiusi
- Chiamate a `write()` su pipe causano `SIGPIPE` («broken pipe») quando tutti i descrittori di lettura sono stati chiusi
 - Nota: vale anche per scritture su socket ormai chiuse!

Esercizio: Comunicazione unidirezionale di processi via pipe con sincronizzazione (1)

- Il processo padre crea CHILDREN_COUNT processi figlio che condividono una pipe unica:
 - nella quale WRITERS_COUNT figli scrivono (*writers*)
 - e dalla quale READERS_COUNT figli leggono (*readers*)
- I writers scrivono nella pipe in mutua esclusione tramite un semaforo il cui nome è definito nella macro WRITE_MUTEX
- I readers leggono dalla pipe in mutua esclusione grazie ad un altro semaforo, il cui nome è specificato nella macro READ_MUTEX
- All'avvio, il padre crea i semafori named assicurandosi che non esistano già, e passa come argomento ai processi figlio il puntatore all'oggetto sem_t su cui ciascun reader o writer dovrà operare

Esercizio: Comunicazione unidirezionale di processi via pipe con sincronizzazione (2)

- Una volta avviati:
 - i writers devono scrivere nella pipe MSG_COUNT messaggi in totale (ognuno dovrà quindi scriverne $\text{MSG_COUNT} / \text{WRITERS_COUNT}$).
 - ogni reader deve leggere dalla pipe $\text{MSG_COUNT} / \text{READERS_COUNT}$ messaggi e verificarne l'integrità
 - ogni messaggio è un array di MSG_ELEMS interi, che viene considerato integro se tutti i suoi elementi hanno lo stesso valore.
- Infine, il padre deve attendere esplicitamente la terminazione dei figli e liberare le risorse.

Obiettivi principali

- Gestione processi figlio: creazione/attesa terminazione processi figlio (implementata)
- Mutua esclusione inter-processo: creazione/utilizzo/rimozione di semafori (implementata)
- Comunicazione su pipe: invio e ricezione dati di lunghezza fissa (da implementare)

Write to PIPE

- Implementare la funzione

```
int write_to_pipe(    int fd,  
                     const void *data,  
                     size_t data_len)
```

- `fd` è il descrittore della pipe
- `data` contiene il messaggio da scrivere
- `data_len` specifica quanti byte deve scrivere
- La funzione restituisce il numero dei byte scritti
- Suggerimenti:
 - Si scrive nella pipe come in un File
 - Controllare che tutti i byte siano stati scritti (vedi esercitazione lettura/scrittura su file)
 - Gestione errori dovuti a interruzioni (non è stato scritto nella pipe)
 - Scrittura parziale
 - Altri errori

Read from PIPE

- Implementare la funzione

```
int read_from_pipe(int fd,  
                  void *data,  
                  size_t data_len)
```

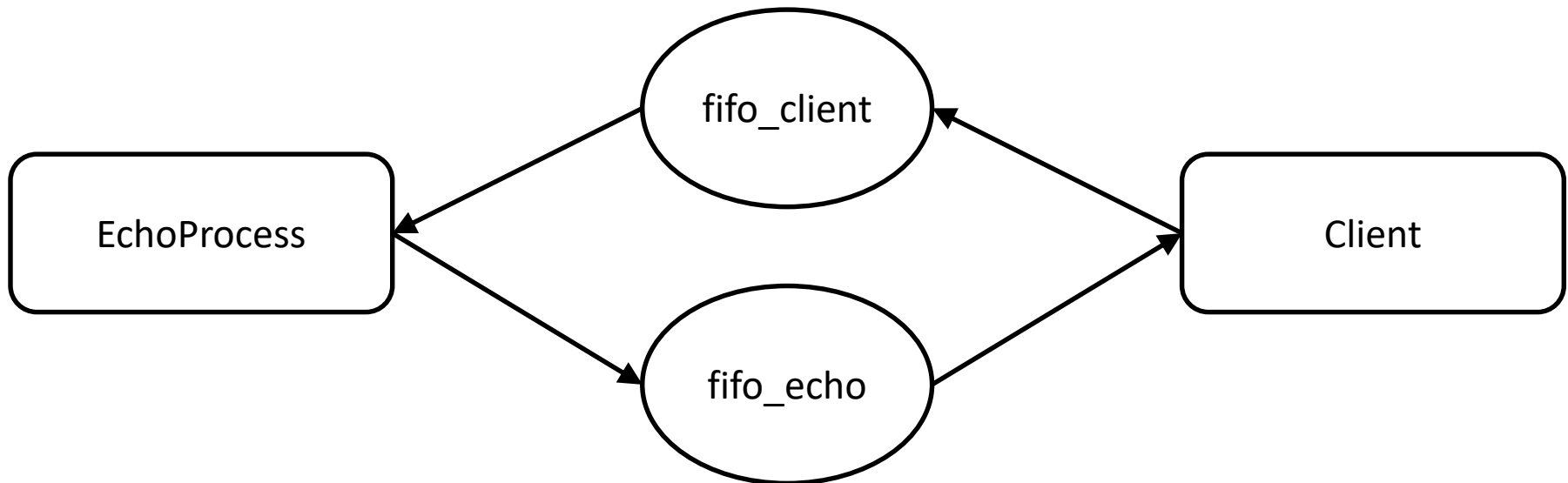
- `fd` è il descrittore della pipe
- `data` conterrà il messaggio letto
- `data_len` specifica quanti byte deve leggere
- La funzione restituisce il numero dei byte letti
- Suggerimenti:
 - Si legge dalla pipe come da un File
 - Controllare che tutti i byte siano stati letti (vedi esercitazione lettura/scrittura su file)
 - Gestione errori dovuti a interruzioni (non è stato letto dalla pipe)
 - Lettura parziale
 - Altri errori (gestire esplicitamente chiusura inaspettata in endpoint)

Overview sulle named pipe (FIFO)

- Simili alle pipe, consentono comunicazione tra processi non «relazionati» (nessun legame padre-figlio via fork)
- Una FIFO è un **file speciale** per comunicazione unidirezionale
- Creazione: `int mkfifo(const char *path, mode_t mode)`
 - `path`: nome della FIFO
 - `mode`: permessi da associare alla FIFO (es. 0666)
 - Ritorna 0 in caso di successo, -1 altrimenti
- Apertura: `int open(const char *path, int oflag)`
 - Nome FIFO e modalità di apertura (`O_RDONLY`, `O_WRONLY`, etc)
 - Ritorna il descrittore della FIFO, -1 altrimenti
- Chiusura: `int close(int fd)`
- Rimozione: `int unlink(const char *path)`

Esercizio: EchoProcess su FIFO

- Il server prepara (crea) due FIFO
 - `echo_fifo` per inviare messaggi al client
 - `client_fifo` per ricevere messaggi dal client
- La comunicazione client-server avviene tramite queste due FIFO
- Esercizio: completare codici di client (`client.c`) e server (`echo.c`) e lettura/scrittura (`rw.c`)



Write to FIFO

- Implementare la funzione

```
void writeMsg(int fd, char* buf, int size)
```

- `fd` è il descrittore della FIFO
- `buf` contiene il messaggio da scrivere
- `size` specifica quanti byte deve scrivere
- Suggerimenti:
 - Si scrive nella FIFO come in un File
 - Controllare che tutti i byte siano stati scritti (vedi esercitazione lettura/scrittura su file)
 - Gestione errori dovuti a interruzioni (non è stato scritto nella FIFO)
 - Scrittura parziale
 - Altri errori

Read from FIFO

- Implementare la funzione

```
int readOneByOne(int fd, char* buf, char separator)
```

- `fd` è il descrittore della FIFO
- `buf` contiene il messaggio da scrivere
- `separator` è il carattere utilizzato per terminare il messaggio ('\n')
- Suggerimenti:
 - Puoi leggere dalla FIFO come da un normale FILE
 - Non puoi conoscere la dimensione del messaggio!!!
 - Leggi un byte per volta
 - Esci dal ciclo quando trovi il carattere `separator` ('\n')
 - Ripeti la read quando interrotta prima della lettura del dato
 - Restituisci il numero totale di byte letti
 - Se sono stati letti 0 bytes, allora l'altro processo ha chiuso la FIFO senza preavviso (errore da gestire)

Esercizio: Produttore/Consumatore

- L'applicazione è sviluppata in due moduli separati.
- Si tiene conto della configurazione con `NUM_CONSUMERS` consumatori e `NUM_PRODUCERS` produttori
- Non serve realmente un buffer, ma si usa una FIFO
- Completare il codice dell'applicazione produttore/consumatore
- Sorgenti
 - `makefile`
 - `producer.c`
 - `consumer.c`
- Suggerimento: seguire i blocchi di commenti inseriti nel codice
- Suggerimento: il producer sarà il primo a operare e il consumer l'ultimo
 - Quindi il producer crea la FIFO e il consumer la distrugge
- Test:
 - Lanciate prima `producer` (crea semafori e memoria condivisa) e poi `consumer`