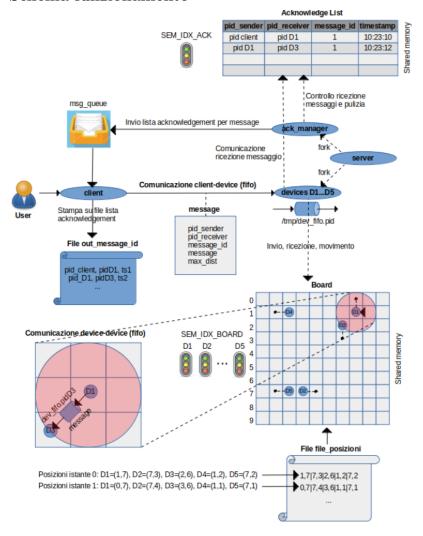
# Progetto Sistemi Operativi

Davide Bleggi May 9, 2020

# 1 Introdzione

Trasferimento di messaggi tra dispositivi (2.1). I device si muovono all'interno di una scacchiera.

# 1.1 Schema funzionamento



# 2 Elementi

# 2.1 Device

5 Processi figli del processo server (2.2). Ognuno gestisce la propria FIFO (2.6.2). Invia i messaggi che ha ( e che gli altri non hano) agli altri device nell'area del suo raggio di comunicazione (2.1.2) e così faranno anche gli altri. I dispositivi devono poter memorizzare e gestire più messaggi contemporaneamente.

#### 2.1.1 Funzionamento

- 1. Controllo dell'acknowledgement (2.4) per verificare a quale device il messaggio non sia ancora arrivato.
- 2. Invio dei messaggi (se disponibili) tramite le relative FIFO dei messaggi.
- 3. Ricezione di messaggi
- 4. Movimento

#### $\mathbf{2.1.2}\quad \mathbf{Device}\longrightarrow \mathbf{Device}$

Il nome della FIFO è  $dev\_fifo.pid$ . La fifo è contenuta in  $/tmp/dev\_fifo.pid$ . Deve sempre rimanere aperta.

Messaggio La struttura del messaggio inviato è:

- pid\_sender: pid del device
- pid\_receiver: pid del del device ricevente
- message\_id: id del messaggio
- message: stringa di testo.
- max\_dist: numero positivo = raggio di invio del messaggio.

# 2.2 Server

Processo padre dei device 2.1 e di Ack\_manager 2.3. Genera i segmenti di memoria relativi a acknowledge 2.4 e board 2.5. Crea i semafori per l'accesso ai segmenti di memoria in ackowledge, in board e al cambio posizone (movimento). Termina solo con SIGTERM (2.2.1). Scandisce il tempo dei movimenti (fa muovere device1 ogni due secondi che farà partire tutti gli altri a cascata). Ogni due secondi stampa le posizioni dei devices e gli id dei messaggi in essi contenuti.

## Esempio stampa

#### Avvio

./server msg\_queue\_key file\_posizioni

#### 2.2.1 **SIGTERM**

- Termina processi devices (2.1)
- Termina ack\_manager (2.3)
- Termina coda di messaggi (2.3)
- Termina le FIFO (2.1)
- termina memoria condivisa (2.5, 2.4)
- Termina semafori

# 2.3 Ack\_manager

Processo figlio del processo Server2.2 Gestisce la lista condivisa di ackowlodgement (2.4). Scandisce ad intervalli regolari di 5 secondi la lista 2.4 per controllare se tutti i dispositivi hanno ricevuto il messaggio. In caso positivo invia subito la lista di acknowledgements al Client (2.3.1). Ack\_manager comunica con Client tramite coda di messaggi. "Libera", contrassegnando, i messaggi coinvolti dalla lista condivisa(2.4).

Ogni cliente deve ricevere la lista relativa al messaggio che ha immesso nel sistema.

#### 2.3.1 $Ack\_manager \rightarrow Client$

Il nome della coda di messaggi è  $msg\_queue$ 

# 2.4 Acknowledgment List

Segmento di memoria condivisa generato da server 2.2. Gestisce il tracciamento di messaggi tra devices.

Numero finito di messaggi contenibili.

Messaggio La struttura del messaggio inviato è:

- pid\_sender: pid del device
- pid\_receiver: pid del del device ricevente
- $\bullet$   $message\_id$ : id del messaggio
- date\_time: data e ora di un passaggio

Struttura dati messaggio Quindi la struttura dati è:

```
typedef struct {
     pid_t pid_sender;
     pid_t pid_receiver;
     int message_id;
     time_t timestamp;
} Acknowledgment;
```

# 2.5 Board (Scacchiera)

Scacchiera 10x10. Segmento di memoria condivisa generato da server 2.2. In posizione i,j ha scritto il PID del device (2.1) che è in quella posizione. Default cella = 0. I movimenti dei devices sulla scacchiera avvengono a turno ogni 2 secondi (tempo dato dal server). La sincronizzazione dei movimenti avviene tramite semaforo (2.5.2).

#### 2.5.1 Posizioni

File posizione. Direttive di spostamento dei device.

#### formato

```
1,7|7,3|2,6|1,2|7,2
0,7|7,4|3,6|1,1|7,1
```

Ciascuna riga rappresenta la posizione (coordinate x,y, dove x è la riga ed y la colonna) dei 5 device nella scacchiera in un certo istante

#### 2.5.2 Semaforo

Il semaforo si chiama SEM\_IDX\_BOARD.

## 2.6 Client

Processo generato dall'utente. Il client comunica con il Device tramite FIFO (2.6.2). Più client possono inviare messaggi contemporaneamente ai dispositivi. Quando riceve il messaggio da parte di ack\_manager (2.3), genera un file di nome  $out_message_id.txt(2.6.1)$  dove message\_id è l'id del messaggio. Una volta generato il file il client termina.

Il message\_id deve essere univoco.

#### Avvio

```
./client msg_queue_key
```

#### $\mathbf{Richiesta} \ \mathbf{client} \ \rightarrow \ \mathbf{utente}$

- Inserire pid device a cui inviare il messaggio (pid\_t pid\_device)
- $\bullet$  Inserire id messaggio (int<br/> message\_id)
- Inserire messaggio (char\* message)
- Inserire massima distanza comunicazione per il messaggio (double max\_distance)

# 2.6.1 Output file

Lista di 5 acknowledgement che identificano i passaggi fatti dal messaggio con i relativi istanti di tempo.

#### **Formato**

```
Messaggio 'message_id': 'message'
Lista acknowledgment:
pid_client, pid D1, date_time
pid D1, pid D2, date_time
pid D2, pid D3, date_time
pid D3, pid D4, date_time
pid D4, pid D5, date_time
```

### $\mathbf{2.6.2} \quad \mathbf{Client} \longrightarrow \mathbf{Device}$

Il nome della FIFO è dev\_fifo.pid.

Messaggio La struttura del messaggio inviato è:

- pid\_sender: pid del client
- pid\_receiver: pid del del device ricevente
- $\bullet \ message\_id\colon \mathrm{id}$ del messaggio
- $\bullet$  *message*: stringa di testo.
- $max\_idist$ : numero positivo = raggio di invio del messaggio.

Struttura dati messaggio La struttura dati è quindi:

```
typedef struct {
    pid_t pid_sender;
    pid_t pid_receiver;
    int message_id;
    char message[256];
    int max_distance;
} Message;
```