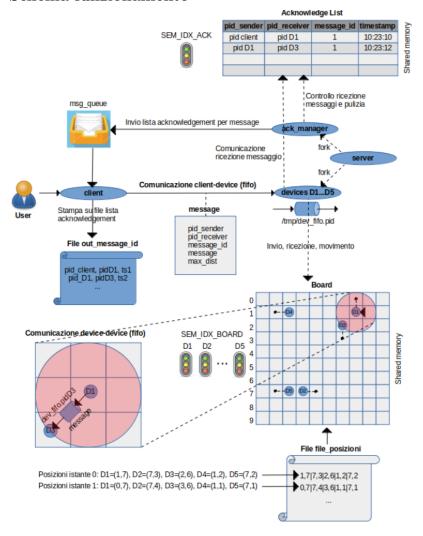
# Progetto Sistemi Operativi

Davide Bleggi May 17, 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

## 2.1.2 Device $\longrightarrow$ 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
- 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;
}
```

# 3 Ipotesi

# 3.1 Client

Input arg msg\_queue\_key

## Pseudo codice

```
// Struttura
struct message = {pid_t pid_sender, pid_t pid_receiver,
int message_id, char message[256], int max_dist)

// Scrittura del messaggio
Crea this_message;
Chiedi informazioni(this_message);
my_message_id = this_message.message_id;
```

```
Dev_FIF0 = Apri in scrittura la "dev_fifo".(FIF0 this_message.pid_receiver);
Scrivi su Dev_FIFO (this_message);
// Lettura conferma
Crea msg_queue(msg_queue_key);
        Attendi in lettura sulla msg_queue -> acknowledge *Acknowlodge_list;
}while (Acknowlodge_list[0].message_id != this_message.message_id);
// Scrittura su file
file = crea "out"_(this_message.message_id);
while (Acknowlodge_list[n] != NULL)
        Stampa su file(Acknowlodge_list[n]);
Chiudi FIFO;
Chiudi file;
Termina;
3.2
     Server
Input arg msg_queue_key, file_posizioni
Pseudo codice
// Scacchiera
Board = pid_t [10][10];
Key Board_memory = Genera segmento di memoria Board;
Crea semaforo SEM_IDX_BOARD(0,0,0,0,0);
// Acknowledge_list
Crea semaforo SEM_IDX_ACK;
Key Acknowledge_memory = Genera segmento di memoria Acknowlodge_list[100];
pid_t Device[5];
// Apri file posizioni
Apri file_posizioni;
// Crea 5 processi figlio
for (d = 0; d < 5, d++){
   Device[d] = fork();
   // Crea un processo figlio
   if (Device[d] == 0){
      // Crea la fifo
     Crea la FIFO "/tmp/dev_fifo".getpid();
     // !Inizializzo struct message messaage_list[100];
      // continua finche non viene terminato dal server
     while(1){
         // Crea il proprio posto nella scacchiera
         Leggi da file_posizioni i,j lo spazio d-esimo;
         Board[i][j] = getpid();
```

```
Controlla SEM_IDX_ACK;
         Leggo la FIFO aperta;
         // controllo se nel raggio d'azione
            sono presenti altri device
         n = 0;
         while (message_list[n+1] != NULL){
            // Controlla la scacchiera alla ricerca delle
            // poszioni degli altri device
            for(i = 0; i < 10; i++)
               for (j = 0; j < 10; j++)
                  // Controlla il device trovato
                  if(Board[i][j] == message_list[n].pid_receiver &&
                     sqrt((i*i + j*j)) < message_list[n].max_dist){</pre>
                     // invia messaggio e scrvilo su acknowledge list
                     Controlla SEM_IDX_ACK;
                     Scrivi message_list[n]
                        sulla FIFO "/tmp/dev_fifo".list[n].pid_receiver;
                     Libera SEM_IDX_ACK;
                     Crea un new_acknowledgement con message_list[n];
                     Scrivi new_acknowledgement su Acknowledge_list;
                  }
            n++;
         Libera SEM_IDX_ACK del device successivo;
         // DA CREARE HANDLER per la rimozione
         // della FIFO relativa al processo
      }
}
struct identify {
   int message_id;
   pid_t pid[5] = {0};
ack_mager =fork();
if(ack_manager == 0){
   while(1){
      Crea message_queue (message_queue_key);
      Legge acknowledgement_list;
      struct indentify Array_code[100];
      while (acknowledgement_list[i] != NULL)
         while( Array_code[j].mesage_id != acknowledgement_list[i].message_id)
            j++;
            if ( Array_code[j] == NULL){
               Array_code[j].message_id = acknowledgement_list[i].message_id;
               for(n = 0; n < 5; n++){
                  if (Array_code[j].pid == Device[n]){
```

```
Array_code[j].pid[n]++;
                 if (Array_code[j].pid[n] > 0){
                    counter++;
                 if (couter == 5){
                    invia tutti gli acknowledge con questo message_id al client;
                   Contrassegna come letti i rimovibili gli acknowledge;
                 }
           }
        if(Array_code[j].mesage_id == acknowledgement_list[i].message_id){
              for(n = 0; n < 5; n++){
                 if (Array_code[j].pid == Device[n]){
                    Array_code[j].pid[n]++;
                 }
              }
        }
        i++;
      // DA CREARE HANDLER per la rimozione della message queue;
}
while (ci sono righe in file poszioni){
  print("# Step i: device positions ##################");\\
  for(i = 0; i < 10; i++)
     for (j = 0; j < 10; j++)
        if(Board[i][j] == D[n])
           leggi FIFO relativa a D[n];
           print (D[n] i j msgs: lista message_id);
  sleep(2);
  SEM_IDX_BOARD[n](1,0,0,0,0);
  n = 0;
}
Termina Ack_manager;
Termina Devices,
Rimuovi SEM_IDX_BOARD;
Rimuovi Acknowledge_access;
Rimuovi Board_memory;
Rimuovi Acknowledge_memory;
Termina;
```