

RELAZIONE PROGETTO UNIX

VERSIONE MINIMA

Stefano Cipolletta

matricola 948650

stefano.cipolletta@edu.unito.it

Corso A – Turno T1

A.A 2021/2022

INDICE

RELAZIONE PROGETTO UNIX	1
SCELTE IMPLEMENTATIVE	2
Strutture utilizzate	2
Oggetti IPC utilizzati	2
○ <i>SEMAFORI</i> (#6)	2
○ <i>MEMORIE CONDIVISE</i> (#5)	2
○ <i>CODE DI MESSAGGI</i> (#2)	2
CICLO DI VITA DEI PROCESSI	3
Master	3
Creazione e Sincronizzazione dei Processi	3
Inizio della Simulazione	3
Utente	3
Bilancio, Transazione di Risposta e Nuova Transazione	3
Nodo	3
Transaction Pool	3
Nuova Transazione, Blocco Candidato e Aggiornamento Strutture	4

SCELTE IMPLEMENTATIVE

Strutture utilizzate

- Ho deciso di implementare 6 strutture fondamentali:
 - **transaction**: contiene le informazioni di una singola transazione;
 - **block**: contiene un intero senza segno (*size*) e un array di transazioni lungo al massimo `SO_BLOCK_SIZE`;
 - **Ledger**: (**Libro Mastro**) contiene un intero senza segno (*size*) e un array di blocchi lungo al massimo `SO_REGISTRY_SIZE`;
 - **userProcess**: contiene le informazioni di un processo utente quali il PID, il bilancio e lo stato del processo (vivo/morto);
 - **nodeProcess**: contiene le informazioni di un processo nodo quali il PID, il bilancio e la grandezza della *Transaction Pool*;
 - **message**: contiene un campo *mtype* che serve per il destinatario del messaggio e un campo per la transazione da inviare.
- Ed un'enumerazione per una miglior gestione dei semafori:
 - **Sem**: ad ogni valore testuale attribuitogli ne corrisponde uno numerico. Ad esempio *userSync* corrisponde al valore numerico 0, *userShm* al valore 2 ecc. così facendo ogniqualvolta vado ad utilizzare una **reserveSem** o una **releaseSem**, non c'è bisogno che mi ricordi il numero del semaforo (*semNum*) ma basta che inserisca l'identificativo presente nell'enumerazione.

Esempio:

```
reserveSem(semId, userSync);
*activeUsers = 0; /* utenti attivi: per sincronizzazione */
releaseSem(semId, userSync);
```

Oggetti IPC utilizzati

- Gli oggetti IPC utilizzati sono stati i seguenti:
 - **SEMAFORI** (#6)
 0. *userSync*: utilizzato per accedere alla memoria condivisa di sincronizzazione degli utenti;
 1. *nodeSync*: utilizzato per accedere alla memoria condivisa di sincronizzazione dei nodi;
 2. *userShm*: utilizzato per l'accesso in mutua esclusione alla memoria condivisa **users**;
 3. *nodeShm*: utilizzato per l'accesso in mutua esclusione alla memoria condivisa **nodes**;
 4. *ledgerShm*: utilizzato per l'accesso in mutua esclusione alla memoria condivisa **ledger**;
 5. *print*: utilizzato per non sovrapporre la stampa a video.
 - **MEMORIE CONDIVISE** (#5)
 0. *activeUsers*: per la sincronizzazione dei processi utente e il tracciamento del loro stato;
 1. *activeNodes*: per la sincronizzazione dei processi nodo;
 2. *users*: per il salvataggio di tutte le informazioni di tutti gli utenti;
 3. *nodes*: per il salvataggio di tutte le informazioni di tutti i nodi;
 4. *ledger*: (**Libro Mastro**) per il salvataggio di tutte le transazioni avvenute con successo.
 - **CODE DI MESSAGGI** (#2)
 1. *Message Queue*: per l'invio di transazioni dall'utente al nodo;
 2. *Response Queue*: per l'invio di transazioni non aggiunte alla *Transaction Pool* di un nodo al mittente della transazione;

CICLO DI VITA DEI PROCESSI

Master

Alcune tra le più importanti operazioni che il processo master esegue:

Creazione e Sincronizzazione dei Processi

1. Come prima cosa esegue una `fork();`
2. ¹Dopodiché `execv("./nodo.o", arg);` per i nodi e `execv("./utente.o", arg);` per gli utenti, procederanno a creare i rispettivi processi con `arg` array di argomenti;
3. Una volta creati, il master attende che tutti i processi aggiornino la memoria condivisa per la loro sincronizzazione e, fatto ciò, incrementa i corrispettivi semafori per l'accesso in memoria condivisa;

Inizio della Simulazione

4. Impostare `alarm(SO_SIM_SEC);` in modo tale da far partire il timer della simulazione;
5. Stampare ogni secondo un riepilogo delle informazioni;
6. Estrazione casuale di un numero tra 0 e 5. Se esce 0 inviare a un utente random il segnale **SIGUSR1**, per forzare la creazione di una transazione.

Utente

Alcune tra le più importanti operazioni che il processo utente esegue:

Bilancio, Transazione di Risposta e Nuova Transazione

1. Come prima cosa l'utente aggiorna il suo bilancio tramite `balanceFromLedger(getpid(), &lastVisited)`, andando a controllare nel **Libro Mastro** se si sono aggiunte delle nuove transazioni di cui lui ne è il destinatario;
2. Dopodiché controlla se sono presenti transazioni fallite. Se non sono presenti transazioni, `try` (variabile che tiene traccia del numero di transazioni consecutive fallite) viene resettato a 0. Altrimenti `try` viene incrementato e viene verificato se ha raggiunto `SO_RETRY`; in tal caso l'utente imposta il suo stato a *morto*, dealloca tutte le strutture IPC, notifica al master che sta per terminare (tramite **SIGUSR1**) e termina;
3. Infine, se il suo bilancio è sufficiente, si occuperà di creare ed inviare una transazione e successivamente aggiornare il bilancio andando a togliere una quantità di denaro pari alla quantità presente nella transazione da inviare sommata al reward per il nodo che la elaborerà.

Nodo

Transaction Pool

La Transaction Pool è un array di transazioni la cui dichiarazione viene fatta all'interno del file `nodo.h`.

La prima operazione che un nodo fa, ovviamente dopo aver inizializzato le variabili di configurazione, è quella di allocare la memoria necessaria per la Transaction Pool nel seguente modo:

```
pool = (transaction*)calloc(SO_TP_SIZE, sizeof(transaction));
```

In questo modo vado ad allocare uno spazio in memoria grande `SO_TP_SIZE × sizeof(transaction)` (numero di elementi × la grandezza di ogni elemento) che viene inizializzato a 0.

¹ N.B.

Scelta implementativa per rendere il codice del progetto il quanto più possibile modulare.

Nuova Transazione, Blocco Candidato e Aggiornamento Strutture

1. Tramite una `msgrcv` controlla se sono presenti delle transazioni da aggiungere alla Transaction Pool, se sono presenti e la Transaction Pool non è piena le inserisce, altrimenti rispedisce le transazioni ai mittenti;
2. Dopodiché crea un **Blocco Candidato** da inviare al **Libro Mastro** e aspetta una quantità di tempo compresa tra `SO_MIN_TRANS_PROC_NSEC` e `SO_MAX_TRANS_PROC_NSEC`
3. Infine, se la creazione del **Blocco** ha avuto successo, il nodo si occuperà di aggiornare il **Libro Mastro** e successivamente di eliminare le transazioni del **Blocco** dalla Transaction Pool. Se tutte queste operazioni hanno avuto esito positivo, il **Blocco** viene svuotato tramite `memset(&b, 0, sizeof(block));`. Se il **Libro Mastro** risulta pieno, viene inviato un segnale **SIGUSR2** al processo master per terminare la simulazione.