Progetto Sistemi Operativi Avanzati 2021/2022

Multiflow Device Driver

Danilo Dell’Orco 0300229

­

# Introduzione

Lo scopo del documento è quello di presentare l’implementazione del multiflow\_driver, documentando i componenti del modulo, come interagire con esso, e motivando le scelte progettuali effettuate.

## Specifica – Multiflow Device

La specifica è relativa a un device driver Linux che implementa flussi di dati a bassa e alta priorità. Attraverso una sessione aperta al device file un thread può leggere e scrivere segmenti di dati. La trasmissione dei dati segue una politica di First-in-First-out lungo ciascuno dei due diversi flussi di dati (bassa e alta priorità).

Dopo un’ operazione di lettura, i dati letti scompaiono dal flusso. Inoltre, il flusso di dati ad alta priorità deve offrire operazioni di scrittura sincrone, mentre il flusso di dati a bassa priorità deve offrire un'esecuzione asincrona (basata su delayed work) delle operazioni di scrittura, mantenendo comunque l'interfaccia in grado di notificare in modo sincrono il risultato. Le operazioni di lettura sono invece eseguite tutte in modo sincrono.

Il driver del dispositivo dovrebbe supportare 128 dispositivi corrispondenti alla stessa quantità di minor number. Il driver del dispositivo dovrebbe implementare il supporto per il servizio ioctl() al fine di gestire la sessione di I/O come segue:

* Impostare il livello di priorità (alto o basso) per le operazioni.
* Operazioni di lettura e scrittura bloccanti o non bloccanti.
* Configurare un timeout che regoli il risveglio delle operazioni bloccanti.

Devono essere implementati anche alcuni parametri del modulo Linux ed alcune funzioni per abilitare o disabilitare il device file, in termini di uno specifico minor number. Se disabilitato, qualsiasi tentativo di aprire una sessione dovrebbe fallire (ma le sessioni già aperte saranno ancora gestite). Ulteriori parametri aggiuntivi esposti tramite VFS dovrebbero fornire un’immagine dello stato attuale del dispositivo in base alle seguenti informazioni:

* Abilitato o disabilitato;
* Numero di byte attualmente presenti nei due flussi (alta o bassa priorità);
* Numero di thread attualmente in attesa di dati lungo i due flussi (alta o bassa priorità).

# Strutture Dati

In questa sezione descriviamo le strutture dati utilizzate per rappresentare i principali componenti del modulo. L’effettivo utilizzo di tali strutture e come sono implementate le operazioni sui dispositivi verranno analizzate nelle sezioni successive del documento.

## Stream di Dati

Tramite l’utilizzo del device driver un thread può leggere o scrivere segmenti di dati. Per questo lo stream è implementato come una lista collegata di stream\_block: il contenuto di ogni scrittura viene salvato in un nuovo stream\_block, che viene inserito in coda allo stream. La struttura che rappresenta un blocco di stream è la seguente:

* read\_offset: tiene traccia della posizione dell’ultima lettura all’interno del singolo blocco. Questo perché potrebbero esserci letture che non consumano totalmente i dati di un blocco ed una lettura successiva deve quindi continuare dal primo byte non letto precedentemente.

typedef struct \_stream\_block {

int read\_offset;

char \*stream\_content;

struct \_stream\_block \*next;

int id;

} stream\_block;

* stream\_content: puntatore all’area di memoria che contiene gli effettivi dati scritti sul blocco.
* next: puntatore al blocco successivo dello stream.
* id: codice numerico che identifica il codice nello stream. Non svolge nessuna effettiva funzione in lettura/scrittura, ma è utile nel debugging per analizzare i singoli blocchi.

## Gestione del Dispositivo

Ogni dispositivo è rappresentato in memoria tramite una struttura object\_state, che mantiene tutte le informazioni per poter operare sul device. In totale devono essere gestiti 128 dispositivi, quindi si utilizza un array objects contenente 128 strutture object\_state; objects[N] mantiene lo stato del dispositivo con minor number N.

La struttura è così definita:

typedef struct \_object\_state {

long available\_bytes;

flow\_state priority\_flow[NUM\_FLOWS];

} object\_state;

* available\_bytes: tiene traccia dei bytes liberi sul dispositivo. Questa viene inizializzata al valore MAX\_SIZE\_BYTES, e viene aggiornata a seguito di ogni scrittura e lettura su uno dei due flussi di priorità. Questo campo è fondamentale nelle *deferred write* poiché permette di verificare se c’è spazio disponibile sul device prima di schedulare l’operazione, e riservare dei bytes per tale scrittura, che non potrà fallire. Questo meccanismo verrà descritto in dettaglio successivamente.
* priority\_flow[NUM\_FLOWS]: mantiene i dati scritti sui flussi ad alta e bassa priorità, ed i relativi metadati per la gestione dei blocchi. Si mantengono due strutture distinte in modo da poter operare in parallelo sui due flussi di priorità
  + priority\_flow[0]: flusso a bassa priorità.
  + priority\_flow[1]: flusso ad alta priorità.

Le informazioni sullo stream sono rappresentate in una struttura flow\_state. Questa struttura è definita dai seguenti campi:

* operation\_synchronizer: mutex che permette di sincronizzare le operazioni di lettura e scrittura sul flusso. Il driver può essere utilizzato anche su sessioni di I/O differenti, ed è necessario quindi gestire la concorrenza sul singolo device file per evitare che un solo thread per volta possa operare in lettura/scrittura.

typedef struct \_flow\_state {

struct mutex operation\_synchronizer;

stream\_block \*head;

stream\_block \*tail;

wait\_queue\_head\_t wait\_queue;

} flow\_state;

* head: puntatore al primo blocco dati dello stream. La lettura parte sempre dal blocco puntato da questo campo, seguendo la politica FIFO.
* tail: puntatore all’ultimo blocco dati dello stream. Quando si effettua una scrittura viene appeso un blocco in coda allo stream, e tramite questo campo si velocizza tale operazione poiché evita di dover effettuare la scansione dell’intera lista collegata di blocchi dello stream.
* wait\_queue: Mantiene la Wait Queue del singolo flusso di priorità. Nelle operazioni bloccanti se il mutex non viene disponibile il task viene messo in sleep e inserito in questa Wait Queue. La gestione di questo meccanismo verrà descritta nel dettaglio in seguito.

## Gestione della Sessione

Il driver permette di modificare la sessione di I/O tramite l’utilizzo di ioctl(). Le informazioni della sessione vengono tenute in una struttura session\_state, associata al campo private\_data del file. La struttura è definita come segue:

* blocking: indica se la sessione utilizza operazioni bloccanti o non-bloccanti

typedef struct \_session\_state {

int blocking;

int priority;

int timeout;

} session\_state;

* + 0 (BLOCKING) / 1 (NON\_BLOCKING)
* priority: indica se la sessione opera sullo stream ad alta o bassa priorità.
  + 0 (LOW\_PRIORITY) / 1 (HIGH\_PRIORITY)
* timeout: mantiene il valore del timeout sul lock per le operazioni bloccanti.

## Deferred Work

Sul flusso a bassa priorità le scritture avvengono in maniera asincrona, sfruttando le work queue come meccanismo di deferred work. Qui viene utilizzata una struttura packed\_work\_struct, che contiene la work\_struct del lavoro schedulato e altre informazioni sulla scrittura. Quando la scrittura viene schedulata si può risalire dalla work\_struct alla packed\_work\_struct tramite container\_of().

* data: puntatore al buffer kernel temporaneo che mantiene i dati da scrivere sullo stream.

typedef struct \_packed\_work\_struct {

const char \*data;

int minor;

size\_t len;

session\_state \*session;

struct work\_struct work;

} packed\_work\_struct;

* minor: minor number del dispositivo su cui si sta operando.
* len: quantità di byte da scrivere sullo stream.
* session: puntatore alla sessione verso il device file.
* work: struttura work\_struct di deferred work. Viene inizializzata tramite \_\_INIT\_WORK() e schedulato tramite schedule\_work().

# Operazioni low priority

// Una scrittura low priority non può fallire, quindi il processo attende attivamente di ottenere il lock. Infatti viene controllato prima se c'è spazio disponibile sul device.

// - Anche se non-bloccante, devo notificare in modo sincrono il risultato della write al client.

// - Quindi si cerca di prendere il lock solo quando viene schedulato il lavoro deferred.

// - Non è possibile prevedere se il lock verrà preso e quindi se la scrittura verrà effettuata.

// - Si assume che nessuna scrittura low priority possa fallire.

# Utilizzo del Modulo

## Organizzazione della Repository

La directory principale del progetto è soa-project, che mantiene al suo interno due directory driver e user.

* **/driver**: contiene il codice multiflow\_driver.c del modulo e lo script reinstall\_module.sh per smontare versioni precedenti del driver, ricompilare il modulo e montarlo nuovamente nel kernel.
* **/user**: contiene il codice user\_cli.c e l’eseguibile user\_cli che implementa una semplice CLI per interagire con i dispositivi del driver.

## Montaggio e Rimozione del Modulo

Per installare il modulo si può eseguire lo script driver/reinstall\_module.sh, oppure eseguire manualmente make all per compilare il modulo, e insmod multiflow\_driver.ko per montarlo. Quando il modulo viene montato, nella init\_module viene registrato il char device tramite \_\_register\_chrdev, allocando dinamicamente un nuovo major number per il dispositivo.

Il major number assegnato viene stampato tramite printk sul buffer del kernel, quindi può essere recuperato lato utente con il comando dmesg. si verifica il major number assegnato al driver, stampato tramite printk nella funzione init\_module().

Per rimuovere il modulo è possibile sfruttare il comando rmmod multiflow\_driver, mentre tramite make clean vengono rimossi tutti i file generati in fase di compilazione.

## User CLI

Lanciando tramite sudo il programma user/user\_cli è possibile interagire con il modulo multiflow\_device. Questo accetta due argomenti da riga di comando, che sono:

* major (argv[1]): Major number del device installato, che deve essere recuperato tramite dmesg.
* device\_path (argv[2]): Percorso del VFS dove verranno installati i dispositivi. Se non viene passato questo parametro si utilizza un path di default (/dev/mflow-dev).

Prima di operare con il Char Device è necessario creare i device file che rappresentano i dispositivi sul VFS. Questo può essere fatto:

* Manualmente tramite mknod dev/nome\_device MAJOR MINOR
* Utilizzando il comando 11 *(Create device nodes)* da user\_cli, che genera automaticamente *128* file sempre utilizzando mknod. I file avranno tutti il major number passato da riga di comando, minor numbers da *0* a *127*, e saranno nominati c.

### Operazioni sui device

Descriviamo le operazioni offerte dalla CLI per operare con un dispositivo.

* **Open a device file** (**0**): Chiede all’utente di inserire un minor number N e viene aperto il relativo file /dev/mflow-devN.
* **Write on the device file** (**1**): Effettua la scrittura sul file aperto tramite la system call write().
* **Read from the device file** (**2**): Effettua la lettura dal file aperto, tramite la system call read().

### Operazioni sulla sessione

Tramite CLI è possibile modificare alcuni parametri della sessione, che vanno a cambiare il comportamento delle operazioni di write/read. Tutti questi comandi fanno utilizzo di ioctl per andare ad operare sullo stato della sessione.

* **Switch to LOW/HIGH priority** (**3**/**4**): Modifica il parametro priority della sessione, cambiando quindi il flusso dati da HIGH a LOW o viceversa.
* **Use BLOCKING/NON-BLOCKING operations** (**5**/**6**): Modifica il parametro blocking della sessione, cambiando quindi il tipo delle operazioni successive da non-bloccanti a bloccanti o viceversa.
* **Set timeout** (**7**): Modifica il timeout di attesa del lock nelle operazioni bloccanti.

### Gestione dei dispositivi

Tramite VFS vengono esposti diversi parametri che rappresentano lo stato del dispositivo, che possono essere letti o manipolati direttamente dalla CLI.

* **Enable/Disable a device file** (**8**/**9**): Richiede un minor number all’utente e abilita o disabilita il dispositivo associato a quel minor. Per fare ciò scrive il valore 0 o 1 nel file /sys/module/multiflow\_driver/parameters/device\_enabling, nella posizione specifica associata al dispositivo.
* **See device status** (**10**): Visualizza tutte le informazioni sullo stato di un dispositivo, specificato dall’utente tramite il minor number. Si accede in lettura ai parametri del modulo /sys/module/multiflow\_driver/parameters/, mostrando le seguenti informazioni:
  + Stato del dispositivo: ENABLED/DISABLED
  + Spazio libero disponibile in bytes.
  + Bytes presenti nei due flussi ad alta e bassa priorità
  + Thread in attesa sui due flussi ad alta e bassa priorità
  + Valore del timeout per il lock in millisecondi.