

Prova pratica di Calcolatori Elettronici

C.d.L. in Ingegneria Informatica, Ordinamento DM 270

4 luglio 2018

1. Siano date le seguenti dichiarazioni, contenute nel file `cc.h`:

```
struct st1 { char vi[4]; };
class cl {
    char v1[4]; char v2[4]; long v3[4];
public:
    cl(st1 ss);
    cl elab1(char ar1[], st1 s2);
    void stampa()
    {
        char i;
        for (i=0;i<4;i++) cout << (int)v1[i] << ' '; cout << endl;
        for (i=0;i<4;i++) cout << (int)v2[i] << ' '; cout << endl;
        for (i=0;i<4;i++) cout << v3[i] << ' '; cout << endl << endl;
    }
};
```

Realizzare in Assembler GCC le funzioni membro seguenti.

```
cl::cl(st1 ss)
{
    for (int i = 0; i < 4; i++) {
        v1[i] = v2[i] = ss.vi[i]; v3[i] = ss.vi[i] + ss.vi[i];
    }
}
cl cl::elab1(char ar1[], st1 s2)
{
    st1 s1;
    for (int i = 0; i < 4; i++)
        s1.vi[i] = ar1[i];
    cl cla(s1);
    for (int i = 0; i < 4; i++)
        cla.v3[i] = s2.vi[i];
    return cla;
}
```

2. Colleghiamo al sistema una periferica PCI di tipo `ce`, con vendorID `0xedce` e deviceID `0x1234`. Le periferiche `ce` sono schede di rete che operano in PCI Bus Mastering. Il software deve preparare dei buffer vuoti, che la scheda riempie autonomamente con messaggi ricevuti dalla rete.

Per permettere al software di operare in parallelo con la ricezione, la scheda usa una coda circolare di descrittori di buffer. Ogni descrittore deve contenere l'indirizzo fisico di un buffer e la sua lunghezza in byte. La coda di buffer ha 8 posizioni, numerate da 0 a 7.

La scheda possiede due registri, **HEAD**, di sola lettura, e **TAIL**, di lettura/scrittura. I due registri contengono numeri di posizioni e inizialmente sono entrambi pari a zero. La scheda può usare soltanto i descrittori che vanno da **HEAD** in avanti (circolarmente) senza toccare **TAIL**. Inizialmente, dunque, la scheda non può usare alcun descrittore. Il software deve allocare dei buffer a partire dal descrittore puntato da **TAIL** e poi scrivere in **TAIL** l'indice del primo descrittore che la scheda non può usare. Conviene allocare sempre il massimo numero possibile di buffer, perché la scheda butta via i messaggi ricevuti quando non ha a disposizione buffer in cui copiarli. Si noti che il massimo numero di descrittori che la scheda può usare è pari a 7 (dimensione della coda meno 1), in quanto la configurazione con **HEAD** uguale a **TAIL** è interpretata dalla scheda come "coda vuota".

Ogni volta che la scheda ha terminato di ricevere un messaggio incrementa (modulo 8) il contenuto di **HEAD** e, se non sta aspettando una risposta ad una richiesta di interruzione precedente, invia una nuova richiesta di interruzione. La lettura di **HEAD** funge da risposta alla richiesta. È dunque possibile (e, anzi, normale) che quando il software legge **HEAD** questo sia avanzato di più di una posizione rispetto all'ultima lettura: vuol semplicemente dire che tra le due letture la scheda ha finito di ricevere più di un messaggio. I descrittori dei messaggi ricevuti saranno quelli che si trovano tra l'ultima posizione letta da **HEAD** (inclusa) e la nuova (esclusa).

Ogni periferica **ce** usa 16 byte nello spazio di I/O a partire dall'indirizzo base specificato nel registro di configurazione **BAR0**, sia b . I registri accessibili al programmatore sono i seguenti:

1. **HEAD** (indirizzo b , 4 byte): posizione di testa;
2. **TAIL** (indirizzo $b + 4$, 4 byte): posizione di coda;
3. **RING** (indirizzo $b + 8$, 4 byte): indirizzo fisico del primo descrittore della coda circolare;

Supponiamo che ogni computer collegato alla rete possieda un indirizzo numerico di 4 byte. Ogni computer possiede un'unica periferica di tipo **ce**. I messaggi che viaggiano sulla rete contengono una "intestazione" con tre campi (ciascuno grande 4 byte): l'indirizzo del computer che invia, l'indirizzo **dst** del computer a cui il messaggio è destinato, e la lunghezza **len** del resto del messaggio (esclusa l'intestazione). L'intestazione è seguita dal messaggio vero e proprio, di lunghezza massima **MAX_PAYLOAD**.

Vogliamo fornire all'utente una primitiva

```
bool receive(natl& src, char *msg, natq& len)
```

che permetta di ricevere un messaggio nel buffer **msg**. Il parametro **len** contiene inizialmente la dimensione del buffer e, dopo la ricezione, contiene la dimensione effettiva del messaggio ricevuto. Il parametro **src** conterrà l'indirizzo del computer che ha inviato il messaggio. Attenzione: l'utente deve ricevere in **msg** solo il messaggio vero e proprio, esclusa l'intestazione. Si noti che ogni invocazione della primitiva restituisce un solo messaggio: eventuali altri messaggi in coda verranno restituiti alla prossime invocazioni. Se, invece, non vi sono messaggi in coda, la primitiva blocca il processo in attesa che ne arrivi almeno uno. La primitiva restituisce **false** se il buffer **msg** non è sufficiente a contenere il prossimo messaggio da ricevere, e **true** altrimenti.

Per descrivere le periferiche **ce** aggiungiamo le seguenti strutture dati al modulo I/O:

```
struct slot {
    natl addr;
    natl len;
};
const natl DIM_RING = 8;
struct des_ce {
    natw iHEAD, iTAIL, iRING;
```

```

        natl mutex;
        natl messages;
        slot s[DIM_RING];
        natl toread;
        natl old_head;
    } net;

```

La struttura `slot` rappresenta un descrittore di buffer (indirizzo fisico in `addr` e lunghezza in `len`). La struttura `des_ce` descrive una periferica di tipo `ce` e contiene al suo interno: gli indirizzi dei registri `HEAD`, `TAIL` e `RING`; la coda circolare di descrittori, `s`; l'indice di un semaforo di mutua esclusione (`mutex`); l'indice di un semaforo `messages`, inizializzato a zero; il campo `old_head`, utile a memorizzare l'ultimo valore letto dal registro `HEAD`; il campo `toread`, utile a memorizzare l'indice del prossimo buffer da leggere tramite la `receive`.

Si può assumere che la scheda riceva solo messaggi effettivamente destinati al computer a cui è collegata.

Modificare i file `io.S` e `io.cpp` in modo da realizzare la primitiva come descritto.