

## Sistemi Operativi (Laboratorio)

Lorenzo Martignoni

Dipartimento di Informatica e Comunicazione  
Università degli Studi di Milano, Italia  
lorenzo@security.dico.unimi.it

a.a. 2008/09

## Lezione VII: System e kernel call

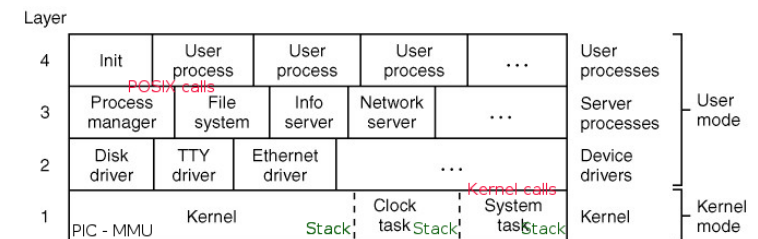
## System call

In Minix le API del s.o. non sono vere syscall (i.e. girano in user space).

Ci sono tre tipologie di servizi del s.o.:

1. API POSIX, permesse anche ai processi utente
2. primitive di [message passing](#), permesse solo ai componenti noti al s.o. (livelli 2 e 3)
  - ▶ send
  - ▶ receive
  - ▶ notify
  - ▶ reply
3. [kernel call](#) permesse solo ai componenti noti al s.o. (livelli 2 e 3)

## MINIX



## API POSIX

Una chiamata ad una syscall POSIX scatena uno scambio di messaggio che provoca a sua volta una (o piú) kernel call, le uniche chiamate in grado di manipolare i dati del kernel

1. Chiamata a `fork()`
2. Messaggio opportuno a PM ("ho bisogno della syscall fork")
3. Messaggio `SYS_FORK` al System Task
4. Esecuzione di `do_fork()`

## Messaggi

```
/* minix/ipc.h */
```

```
typedef struct {
    int m_source; /* who sent the message */
    int m_type; /* what kind of message is it */
    union {
        mess_1 m_m1;
        mess_2 m_m2;
        mess_3 m_m3;
        mess_4 m_m4;
        mess_5 m_m5;
        mess_7 m_m7;
        mess_8 m_m8;
    } m_u;
} message;
```

```
/* minix/ipc.h */
```

```
typedef struct {int mli1, mli2, mli3; char *m1p1, *m1p2, *m1p3;} mess_1;
/* ... */
```

## Messaggi

m_source	m_source	m_source	m_source	m_source	m_source	m_source
m_type	m_type	m_type	m_type	m_type	m_type	m_type
m1_i1	m2_i1	m3_i1	m4_i1	m5_c2 m5_c1	m7_i1	m8_i1
m1_i2	m2_i2	m3_i2	m4_i2	m5_i1	m7_i2	m8_i2
m1_i3	m2_i3	m3_p1	m4_i3	m5_i2	m7_i3	m8_p1
m1_p1	m2_i1	m3_ca1	m4_i4	m5_i1	m7_i4	m8_p2
m1_p2	m2_i2		m4_i5	m5_i2	m7_p1	m8_p3
m1_p3	m2_p1		m4_i5	m5_i3	m7_p2	m8_p4

## Esperimento

Scrivere un programma che chiama direttamente una system call, per esempio `kill`. Il prototipo si trova in `ipc.h`.

Potete trovare uno spunto in `/usr/src/lib/posix`.

## Esperimento

Convertire il programma precedente per chiamare direttamente una primitiva di message passing. Il prototipo si trova in `ipc.h`.

Potete trovare uno spunto in `/usr/src/lib/other/syscall.c`.

## Esercizi

1. Stampare un messaggio all'esecuzione di ogni `exit`
2. Stampare un messaggio all'esecuzione di ogni `exit` con il numero di `exit` eseguite fino a quel momento
3. Stampare un messaggio all'esecuzione di ogni `exit` con il numero di API del s.o. eseguite fino a quel momento
4. Stampare il nome del programma caricato in memoria quando viene eseguita una `exec`

## Come aggiungere una system call `foo()`

Supponendo che il servizio sia gestito da PM

1. Aggiornare `/usr/src/include/minix/callnr.h`
2. Aggiornare tutti i `call_vec` (`no_sys` in FS e `do_foo` in PM)
3. Aggiungere `do_foo()` (p.es. in `pm/misc.c`)
4. Creare la libreria `wrapper` e aggiornare `unistd.h`

## Esercizi

- ▶ Aggiungere una syscall che stampa "ciao"
- ▶ Aggiungere una syscall che stampa il numero di processi nella coda ready

## Copyright

© 2009 Mattia Monga & Lorenzo Martignoni

Creative Commons Attribuzione-Condividi allo stesso modo 2.5  
Italia License.

<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.5/it/>.