## Laboratorul 3

# Implementare funcții sistem

## 1 Compilare kernel

Kernelul OpenBSD se găsește în /bsd, iar, în principiu, codul sursă din care este compilat se găsește în în /sys. Verificați existența acelui director prin comanda:

```
# cd /sys
```

Dacă el nu există, codul sursă se poate descărca sub forma fișierului sys.tar.gz, de pildă, de la adresa

```
https://cdn.openbsd.org/pub/OpenBSD/6.9/
```

(atenție, versiunea trebuie să coincidă cu cea instalată!), iar apoi se poate salva (copia) în directorul /tmp. După executarea comenzilor următoare:

```
# cd /usr/src
# tar xzf /tmp/sys.tar.gz
```

codul sursă se va găsi într-adevăr în /sys.

Pentru a compila un kernel nou, executați următoarele comenzi (unde \$(machine) este arhitectura pe care lucrați, cum ar fi amd64):

```
# cd /sys/arch/$(machine)/compile/GENERIC.MP
# make obj
# make config
# make
```

Înainte de a instala un kernel nou, este bine să faceți o copie a originalului pentru a putea reveni în cazul în care noul kernel are un defect la pornirea sistemului de operare:

```
# cp /bsd /bsd.1
```

După acest pas de siguranță, executați:

```
# make install
```

iar noul kernel va fi încărcat implicit la repornirea calculatorului cu comanda:

# reboot

## 2 Adăugarea unei noi funcții sistem

În OpenBSD, funcțiile de sistem sunt definite în /sys/kern/syscalls.master. Din acest fișier se vor genera fișiere C care definesc structurile de date, variabilele si funcțiile necesare.

De exemplu pentru funcțiile cunoscute read(2) și write(2) veți găsi în acest fișier următoarele intrări:

Primul câmp reprezintă numărul de identificare a funcției de sistem, al doilea tipul (în general noi vom folosi tot timpul funcții de sistem standard STD) iar ultimul câmp este definiția C a funcției prefixată cu sys...

#### 2.1 Declararea

Adăugarea unei noi intrări se face la sfârșitul fișierului /sys/kern/syscalls.master. ID-ul pentru funcția noastră va fi valoarea imediat următoare celei a ultimei funcții existente. De exemplu, dacă ultimul ID este 330, noi vom folosi 331 pentru noua intrare.

```
331 STD { int sys_khello(const char *msg); }
```

După modificarea fișierului /sys/kern/syscalls.master regenerați fișierele C aferente prin comanda

```
# cd /sys/kern && make syscalls
```

Fișierele generate sunt în directorul /sys/kern și /sys/sys. Modificările principale pe care le realizează comanda de mai sus sunt:

- /sys/kern/syscalls.c-adăugarea denumirii funcției în tabela syscallnames
- /sys/sys/syscallargs.h definiția structurii ce va conține argumentele funcției sistem

```
struct sys_khello_args {
          syscallarg(const char *) msg;
};
```

/sys/sys/syscall.h - definirea noului ID
 #define SYS\_khello 331

Declarația funcției are loc tot în /sys/sys/syscallargs.h

int sys\_khello(struct proc \*p, void \*v, register\_t \*retval);
iar argumentele reale (din perspectiva kernelului) sunt

- struct proc \*p procesul care apelează
- void \*v pointer către structura sys\_khello\_args
- register\_t \*retval pointer către rezultatul (ieșirea) funcției

#### 2.2 Definirea

Funcția de sistem se definește de regulă în /sys/kern/sys\_generic.c.

```
/*
  * Hello system call
  */
int
sys_khello(struct proc *p, void *v, register_t *retval)
{
     return 0;
}
```

Atenție, această funcție întoarce un int care conține un cod de eroare de tipul errno folosit mai departe de kernel. Valoarea pe care o întoarce în userland este diferită și trebuie pusă în argumentul retval.

Următorul pas este să citim argumentele de la intrare de la adresa indicată de v. Pentru asta trebuie să folosim structura sys\_khello\_args definită mai devreme.

```
struct sys_khello_args *uap = v;
```

Conținutul structurii este comentat pentru ușurința programatorului, dar poate fi omis în functie de gust.

Pentru a citi un argument se folosește macroul SCARG

```
#if _BYTE_ORDER == _BIG_ENDIAN
#define SCARG(p, k) ((p)->k.be.datum)
#elif _BYTE_ORDER == _LITTLE_ENDIAN
#define SCARG(p, k) ((p)->k.le.datum)
#else
#error "what byte order is this machine?"
#endif
```

care se ocupă cu încărcarea din registrul care conține adresa la care se află structura cu argumentele trimise de utilizator (vezi Cursul 2). De exemplu, pentru a obține argumentul msg al noului nostru syscall khello folosim SCARG(uap, msg).

$\operatorname{Func}_{\operatorname{\acute{e}ie}}$	Apel	Descriere
copyin(9)	copyin(ubuf, kbuf, len)	copiază buffer user $\rightarrow$ kernel
copyout(9)	copyout(kbuf, ubuf, len)	copiază buffer kernel $\rightarrow$ user
kcopy(9)	kcopy(srckbuf, dstkbuf, len)	copiază buffer kernel $\rightarrow$ kernel
copyinstr(9)	copyinstr(ubuf, kbuf, len, &done)	copiază string user $\rightarrow$ kernel
copyoutstr(9)	copyoutstr(kbuf, ubuf, len, &done)	copiază string kernel $\rightarrow$ user
copystr(9)	copystr(kbuf, kbuf, len, &done)	copiază string kernel $\rightarrow$ kernel

Tabela 1: Funcții de copiere pentru kernel

Când avem de a face cu buffere primite din userland trebuie să le mutăm din spațiul de adresare specific procesului p în spațiul de adresare al kernelului. Pentru asta se pun la dispoziție seria de funcții din Tabela 1. Mecanismul trebuie folosit în cadrul funcției de sistem khello pentru a copia primii 100 bytes din mesajul msg în spațiul kernelului

```
copyinstr(SCARG(uap, msg), kmsg, 100, NULL);
```

Partea de verificare a apelului este intenționat omisă pentru simplitate. În mod normal ea trebuie să existe, dar nu face obiectul laboratorului.

## 3 Functii utilitare în kernel

Atenție, în kernel nu există biblioteca C standard sau alte funcții utilitare cu care suntem obișnuiți când scriem programe în userland. Cu toate astea, în kernelul de OpenBSD, există funcții similare cu cele din standardul de C.

De exemplu, avem funcția printf(9), care se comportă similar cu funcția standard printf(3). Diferența este că mesajul printf(9) apare în consola principală (ttyC0) (accesibilă prin Ctrl+Alt+F1; apăsați Ctrl+Alt+F5 pentru a reveni la ttyC4 care este folosit de mediul grafic), precum și în logul /var/log/messages.

Pentru alocarea și eliberarea memoriei folosiți malloc(9) și free(9). malloc(9) primește două argumente în plus: tipul memoriei alocat și cum să se efectueze alocarea. De exemplu, pentru a aloca 120 bytes pentru un buffer temporar (folosit doar local în funcție) se folosește apelul

```
buf = malloc(120, M_TEMP, M_WAITOK);
```

ultimul argument anunțând că apelantul poate aștepta până se găsește memorie disponibilă. Când operatiile asupra lui buf s-au încheiat, acesta trebuie eliberat:

```
free(buf, M_TEMP, 120);
```

## 4 Apelare din userland

Cel mai rapid mod de a apela o nouă funcție de sistem creată este cu ajutorul lui syscall(2). Această funcție de sistem apelează o altă funcție de sistem

cu ID-ul din primul argument. Restul argumentelor primite sunt pasate mai departe. De exemplu, pentru a apela noua funcție khello cu ID-ul 331 am folosi

```
syscall(331, "foo");
```

iar pentru a scrie "Hello!" pe ecran cu ajutorul funcției cunoscute write(2) am apela astfel

```
syscall(4, 1, "Hello!", 6);
```

unde 4 este ID-ul lui write (2), conform fișierului /sys/kern/syscalls.master. Apelarea elegantă cu numele funcției de sistem se face prin declararea funcției în mai multe fișiere de tip include din sistem. Acest pas este lăsat drept exercițiu pentru acasă.

### 5 Sarcini de laborator

- 1. Compilați un kernel nou.
- 2. Adăugați o funcție de sistem nouă simplă care să afișeze ceva pe ecran și demonstrați că merge apelând-o dintr-un program. Exemplu apel syscall(id-functie, "world"). Atenție, trebuie să recompilați kernelul și să reporniți sistemul de operare cu kernelul nou!
- 3. Modificați funcția de sistem de mai devreme să copieze un număr dat de bytes dintr-un buffer sursă într-altul destinație. La ieșire, funcția va scrie numărul de bytes copiat efectiv. Verificați intrările primite și semnalați eventualele erori. Exemplu apel: sz = kcp(src,dst,10).