

PB173 – Ovladače jádra – Linux

XI.

Jiří Slabý

ITI, Fakulta Informatiky

7. 12. 2010

Část I

Komunikace mezi procesy

LDD3 část kap. 6 (zastaralá)

- Čekání na událost
- Buzení procesů

Jednoduchá komunikace

- 2 procesy (producent-konzument)
 - A: čeká na nějakou hotovou práci
 - B: udělá nějakou práci a oznámí A dokončení
 - A: pokračuje

API

- `linux/completion.h`, `struct completion`
- `DECLARE_COMPLETION_S`, `init_completion_D`
- Čekání: `wait_for_completion`,
`wait_for_completion_interruptible (retval)`
- Dokončení: `complete`, `complete_all`

```
static DECLARE_COMPLETION(my_comp);  
static char *str;
```

```
...
```

```
A  
wait_for_completion(&my_comp);  
printk(KERN_DEBUG "%s\n", str);
```

```
B  
strcpy(str, "Ahoj");  
complete(&my_comp);
```

Použití `completion`

- 1 Doplnit do `pb173/11/events completion`
- 2 Číst se bude, až někdo dokončí zápis
 - Čekání v `read` je možné přerušit signálem (`wait_for_completion_interruptible`)
- 3 Spustit 2 instance `cat /dev/my_name`
- 4 Pozorovat, co se děje
- 5 Spustit nekolikrát `echo XXX > /dev/my_name`

- Čekání na více místech na jinou událost
- 3 procesy
 - A: plní buffer
 - B: čeká na 100B
 - C: čeká na 200B

API

- `linux/wait.h`, `wait_queue_head_t`
- `DECLARE_WAIT_QUEUE_HEADS`, `init_waitqueue_head`
- Čekání: `wait_event`, `wait_event_interruptible`
- Dokončení: `wake_up`, `wake_up_all`
- `completion` je obalená `wait_queue`

Složitější komunikace – příklad

```
static DECLARE_WAIT_QUEUE_HEAD(my_wait);  
static atomic_t my_cnt = ATOMIC_INIT(0);  
static char *str;
```

...

A

```
while (1) {  
    str[atomic_inc_return(&my_cnt) - 1] = 'A';  
    wake_up_all(&my_wait);  
    msleep(10);  
}
```

B

```
wait_event(my_wait, atomic_read(&my_cnt) > 100);  
printk(KERN_DEBUG "%s\n", str);
```

C

```
if (wait_event_interruptible(my_wait, atomic_read(&my_cnt) > 200)) {  
    printk(KERN_WARNING "interrupted\n");  
    return;  
}  
printk(KERN_DEBUG "%s\n", str);
```

Použití `wait_queue`

- 1 Místo `completion`, použít v `pb173/11/events` `wait_queue`
- 2 Číst se bude, až někdo zápiše více než 5 znaků

- Celé je to instruování plánovače
- Ve skutečnosti je `wait_event` a `wake_up`:
 - Nastavení stavu procesu: `set_current_state`
 - Uspání procesu: `schedule`
 - Probuzení procesu: `wake_up_process`
 - Popř. s obsluhou signálů: `signal_pending`
 - **linux/sched.h**
- `completion` a `wait_queue` ulehčuje práci
 - Pamatováním si, koho vzbudit
 - Případnou kontrolou signálů
 - Případnou kontrolou vypršení timeoutu
 - `completion` navíc řeší předání čítače (kolik procesů vzbudit)

Část II

Hackovací techniky

Z pohledu jádra

- Zabít stroj (DoS)
- Zneužít stroj

- Jednodušší
 - Stačí provést něco zlého
 - Předat špatný ukazatel
 - Vytvořit příliš procesů
 - Naalokovat hodně paměti
 - Jádro udělá dereferenci a spadne
- Nejčastější druhy
 - DDoS
 - Paket smrti
 - Neočekávaný vstup od uživatele

- K získání administrátorských oprávnění
- Složitější
 - Musí se předat „divný“ ukazatel
 - Jádro udělá dereferenci a spustí náš kód
- Obtížná část:
 - Zjistit, jak se dá díra zneužít
 - Vyrobit správná data, která podstrčit
 - Nepřepsat toho příliš mnoho, aby nedošlo k pádu

- Vyrobit si e-mail relay pro spamy
- Upravit jakoukoliv službu
- Ukrást peníze/vědomosti (vláda, armáda)
- Skrýt se v systému (rootkit) a sbírat data
 - Změnit tabulku systémových volání
 - `ls /proc` a `ps` neuvidí proces
 - Napsat vlastní `readdir` s patřičným filtrem
 - Najít tabulku např. přes `/proc/kallsyms`
 - Změnit tabulku a volat původní `readdir`
 - Podobně pro přerušení
 - Stisky klávesnice (hesla) apod.

Buffer overflow příklad

- 1 Prostudujte pb173/11/hack
 - Uživatelský proces: user
 - Jaderný modul: kern
- 2 Přeložit a vložit modul
- 3 Nastavit práva /dev/my_name na 666
- 4 Pod běžným uživatelem spustit pb173:
 - pb173 0 /dev/my_name (nezneužít díru)
 - pb173 1 /dev/my_name (zneužít díru)
- 5 Opravit díru ve `write`
 - pb173 1 /dev/my_name nesmí skončit s úspěchem