System-Programmierung 10: POSIX IPC

CC BY-SA, Thomas Amberg, FHNW (soweit nicht anders vermerkt)
Slides: tmb.gr/syspr-10

Überblick

Heute geht's um *POSIX* Interprozesskommunikation*.

Datenübertragung mittels Message Queues.

Synchronisation mit Semaphoren.

Und Shared Memory.

POSIX Message Queues

Eine *Message Queue* erlaubt es, Messages von einem Prozess an einen anderen zu übertragen.

Jede Leseoperation liest eine ganze *Message*, wie sie vom schreibenden Prozess geschrieben wurde.

POSIX Messages haben neben der Payload auch eine *Priorität* und "high priority" Messages können in der Queue nach vorne rücken.

Message Queue öffnen mit mq_open()

Message Queue mit Name name, Flags oflag öffnen:
mqd_t mq_open(const char *name, int oflag,
mode_t mode, // diese 2 Argumente braucht es
struct mq_attr *attr); // nur, falls O_CREAT

Wobei *oflag* einen der folgenden Werte haben muss: O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR

Dieser kann verodert werden mit folgenden Flags: 0_CLOEXEC, 0_CREAT (und 0_EXCL), 0_NONBLOCK

Message Queue Attribute in mq_attr

```
Die Calls mq_open(), mq_getattr() und mq_setattr()
nutzen struct mq_attr für Message Queue Attribute:
struct mq_attr {
  long mq_flags; // Ignoriert bei mq_open()
  long mq_maxmsg; // Max. Anzahl Messages
  long mq_msgsize; // Message Grösse in Bytes
  long mq_curmsgs; // Aktuelle Anz. Messages,
                   // ignoriert bei mq_open()
```

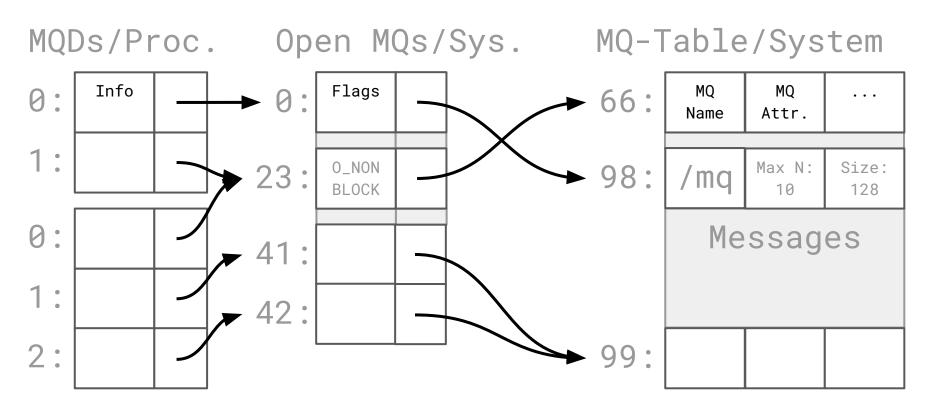
Attribute setzen bei mq_open()

Default Attribute setzen mit attr = NULL.

```
Oder Attribute explizit setzen, z.B. mit:
struct mq_attr attr;
attr.mq_maxmsg = 3; // ≤ HARD_MSGMAX
attr.mq_msgsize = 1024;
mqd_t mqd = mq_open("/mq", O_RDWR|O_CREAT,
S_IRUSR|S_IWUSR, &attr);
```

Alle anderen Attribute in *attr* werden ignoriert.

Message Queue Tabellen im Kernel



Attribute lesen mit mq_getattr()

Attribute *attr* der Message Queue *mqd* auslesen:

```
int mq_getattr( // 0 oder -1, errno
  mqd_t mqd, // Message Queue Deskriptor
  struct mq_attr *attr);
```

Der Wert *attr.mq_curmsgs* enthält die aktuelle Anzahl Messages in der Message Queue.

Message senden mit mq_send()

Message *msg* senden an Message Queue *mqd*:

```
int mq_send( // 0 oder -1, errno
  mqd_t mqd, // Message Queue Deskriptor
  const char *msg, // Message Inhalt
  size_t msg_len, // 0 ≤ msg_len ≤ mq_msgsize
  unsigned int msg_prio); // 0 ≤ msg_prio
```

Messages mit hoher Priorität springen in der Message Queue nach vorne, d.h. Sie werden eher empfangen.

Message empfangen mit mq_receive()

Message *msg* empfangen aus Message Queue *mqd*:

```
ssize_t mq_receive( // # Bytes oder -1, errno
mqd_t mqd, // Message Queue Deskriptor
char *msg, // Zeiger auf Buffer für Message
size_t msg_len, // mq_getattr() => mq_msgsize
unsigned int *msg_prio); // gibt Prio. raus
```

mq_receive() blockiert, falls keine Message verfügbar.

Message Queue schliessen mit mq_close()

Message Queue mqd schliessen:

```
int mq_close( // 0 oder -1, errno
  mqd_t mqd); // Message Queue Deskriptor
```

mq_close() gibt den Deskriptor frei, löscht aber die Message Queue nicht, wie bei File Deskriptoren.

Beim Beenden des Prozesses und wenn *exec()* aufgerufen wird, wird *mq_close()* automatisch ausgeführt.

Message Queue löschen mit mq_unlink()

Message Queue Tabelleneintrag von *name* löschen:

```
int mq_unlink( // 0 oder -1, errno
  const char *name); // Message Queue Name
```

Sobald keine Message Queue Deskriptoren mehr auf die Message Queue *name* zeigen, wird sie gelöscht.

Hands-on, 15': Message Queues

```
pmsg_create.c, pmsg_getattr.c, pmsg_unlink.c,
pmsg_send.c und pmsg_receive.c
Testen Sie eine Message Queue mit den Kommandos:
$ ./pmsg_create -cx /my_mq
$ ./pmsg_send /my_mq "my msg a" 0 # Prio. 0
$ ./pmsg_receive /my_mq # Blockierend
$ ./pmsg_unlink /my_mq
```

Lesen Sie die folgenden [TLPI] Beispiel Programme:

Message Queue Verwaltung in Linux

Linux implementiert POSIX Message Queues als Files in einem virtuellen Filesystem, das *mount*-bar ist:

```
$ mkdir /dev/mqueue
$ sudo mount -t mqueue none /dev/mqueue
$ exit
```

Message Queues mit *ls* auflisten:

```
$ ls -ld /dev/mqueue
$ cat /dev/mqueue/my_mq
```

POSIX Semaphore

Semaphore erlauben es mehreren Prozessen, ihre Aktionen zu synchronisieren, mit "Kernel-Variablen".

Ein *Semaphor* ist eine Zahl deren Wert nicht unter of fallen kann. Beim Dekrementieren eines Semaphors das Ø ist, wird der Aufrufer vom Kernel blockiert.

Sobald ein anderer Prozess das Semaphor wieder erhöht, kann der blockierte Prozess weiterlaufen.

Named Semaphore

Benannte (named) Semaphore haben einen Namen, mit sem_open() können zwei beliebige Prozesse dasselbe Sempahor gemeinsam verwenden.

POSIX IPC Namen beginnen mit einem '/', gefolgt von ('a'-'z'|'_')*, für Semaphore ist NAME_MAX bzw. 255 minus 4 Zeichen das Limit, weil das System den Präfix "sem." davor hängt.

Semaphor öffnen mit sem_open()

Named Semaphor öffnen mit sem_open():

```
sem_t *sem_open( // bzw. SEM_FAILED bei Error
  const char *name, // z.B. "/my_sem"
  int oflag, // oflag = O_CREAT ( | O_EXCL)
 mode_t mode, // wie bei File, falls O_CREAT
  unsigned int value); // > 0, falls O_CREAT
sem_t *sem_open( // bzw. SEM_FAILED bei Error
  const char *name, int oflag); // oflag = 0
```

Auf Semaphor warten mit sem_wait()

```
Semaphor sem um 1 reduzieren mit sem wait():
int sem_wait(sem_t *sem); // blockierend
int sem_trywait(sem_t *sem); // non-blocking
int sem_timedwait(sem_t *sem, // mit Timeout
  const struct timespec *abs_timeout);
struct timespec {
  time_t tv_sec; // Sekunden
  long tv_nsec; // Nanosekunden
```

Semaphor erhöhen mit sem_post()

Semaphor sem um 1 erhöhen mit sem_post():

```
int sem_post( // 0 oder -1, errno
  sem_t *sem); // Semaphor
```

Falls das Semaphor dadurch > 0 wird, und bereits ein anderer Prozess am Warten ist, wird dieser geweckt.

Wert eines Semaphors auslesen

Wert des Semaphors sem auslesen in value rein:

```
int sem_getvalue( // 0 oder -1, errno
  sem_t *sem, // Semaphor
  int *value);
```

Falls *N* andere Prozesse mit *sem_wait()* am Warten sind, liefert Linux 0, andere Implementierungen *-N*.

Semaphor schliessen und löschen

Semaphor sem schliessen mit sem_close():
int sem_close(// 0 oder -1, errno
 sem_t *sem); // Semaphor

Semaphor löschen mit sem_unlink():
int sem_unlink(// 0 oder -1, errno

Beide mit -pthread kompilieren.

const char *name);

Hands-on, 15': Semaphore

```
Lesen Sie die folgenden [TLPI] Beispiel Programme:
psem_create.c, psem_wait.c, psem_getvalue.c,
psem_post.c und psem_unlink.c
Testen Sie ein Semaphor, z.B. mit den Kommandos:
$ ./psem_create -c /my_sem 600 3
$ ./psem_wait /my_sem &
$ ./psem_getvalue /my_sem
$ ./psem_post /my_sem
$ ./psem_unlink /my_sem
```

Unbenannte Semaphore

Unbenannte (unnamed) Semaphore befinden sich an einer vereinbarten Speicherstelle. Sie können von Prozessen mit Shared Memory oder von Threads, via Heap oder globalen Speicher, geteilt werden.

Dazu wird vom Prozess eine Variable vom Typ *sem_t* alloziert, mit *sem_init()* initialisiert und zum Schluss mit *sem_destroy()* gelöscht. Der Rest ist wie vorher.

Semaphor initialisieren mit sem_init()

Semaphor *sem* initialisieren mit *sem_init()*:

```
int sem_init( // 0 oder -1, errno
  sem_t *sem, // Semaphor
  int pshared, // 0: Threads, sonst Shared Mem.
  unsigned int value); // Semaphor-Initialwert
```

Diese Funktion ist nur für *unnamed* Semaphore, das Resultat *sem* kann aber "normal" mit *sem_getvalue()*, *sem_wait()* und *sem_post()* verwendet werden.

Semaphor löschen mit sem_destroy()

Semaphor sem löschen mit sem_destroy(): int sem_destroy(// 0 oder -1, errno

sem_t *sem); // Semaphor

Diese Funktion ist speziell für *unnamed* Semaphore, dafür braucht es dann keinen Aufruf von *sem_close()* oder *sem_unlink()* weil es keinen Deskriptor gibt.

Named vs. unnamed Semaphore

Unnamed Semaphore können zwischen Threads im selben Prozess verwendet werden, ohne einen Namen.

Zudem können unnamed Semaphore vom Parent zu einem Child Prozess "vererbt" werden, mit fork().

Die Speicherverwaltung für unnamed Semaphore ist manchmal einfacher als die Verwaltung von Namen, das Semaphor kann Teil z.B. eines Struct Typs sein.

POSIX Shared Memory

Shared Memory ist gemeinsam genutzter Speicher, auf den mehrere Prozesse gleichzeitig Zugriff haben.

Ein *POSIX Shared Memory Objekt* erlaubt Prozessen Speicher zu teilen, ohne ein Disk File zu erstellen.

Shared Memory ist für alle Prozesse sichtbar, die sich den Speicher teilen, das Lesen ist nicht destruktiv.

Shared Memory Objekt kreieren

Shared Memory Objekt kreieren mit shm_open():
int shm_open(// File Deskriptor od. -1, errno
 const char *name, // POSIX Name
 int oflag, // O_RDWR oder O_RDONLY, |...
 mode_t mode); // wie bei File open()

Der "File" Deskriptor kann normal verwendet werden, insbesondere auch mit *mmap()* und *ftruncate()*.

Grösse setzen mit ftruncate()

Shared Memory Objekt Grösse setzen mit *ftruncate()*: int ftruncate(int fd, off_t length);

Nach dem Erzeugen mit *shm_open()* hat das Shared Memory Objekt "File" die Grösse 0.

Shared Memory Objekt mappen

Shared Memory Objekt in den Speicher mappen:

```
void *mmap( // Speicheradresse oder MAP_FAILED
  void *addr, // NULL => Kernel-alloziert
  size_t length, // Grösse
  int prot, // z.B. PROT_READ|PROT_WRITE
  int flags, // z.B. MAP_SHARED
  int fd, // Shared Memory File Deskriptor
 off_t offset); // z.B. 0
```

Shared Memory schreiben

```
Nach dem Öffnen und Mappen des Shared Memory
Objekts kann man addr direkt schreiben, z.B.:
char *buf = "hello";
int fd = shm_open(name, O_RDWR, 0);
size_t len = sizeof(buf) * sizeof(buf[0]);
ftruncate(fd, len);
void *addr = mmap(NULL, len,
  PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);
memcpy(addr, buf, len);
```

Shared Memory lesen

```
Nach dem Öffnen und Mappen des Shared Memory
Objekts kann man direkt von addr lesen, z.B.:
int fd = shm_open(name, O_RDWR, 0);
struct stat sb;
fstat(fd, &sb); // (Shared Memory) File Stats
int len = sb.st_size; // File Grösse
char *addr = mmap(NULL, len,
  PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);
write(STDOUT_FILENO, addr, len); // liest a. 32
```

Shared Memory Objekt löschen

Shared Memory Objekt löschen mit shm_unlink():
int shm_unlink(// 0 oder -1, errno
 const char *name);

Entfernt den Namen. Das Objekt selbst besteht weiter, bis alle Prozesse es mit *munmap()* freigegeben haben.

Das Objekt *name* kann nicht mehr mit *shm_open()* geöffnet werden; bloss neu erzeugt, mit O_CREAT.

Hands-on, 15': Shared Memory

Lesen Sie die folgenden [TLPI] Beispiel Programme: pshm_create.c, pshm_write.c, pshm_read.c und pshm_unlink.c

Testen Sie Shared Memory mit den Kommandos:

```
$ ./pshm_create -c /my_shm 0
$ ls -l /dev/shm
$ ./pshm_write /my_shm "hello"
$ ./pshm_read /my_shm
$ ./pshm_unlink /my_shm
```

Selbststudium, 3h: Message Queues

Zur Vertiefung der heutigen Lektion, lesen Sie im Buch [TLPI] Chapter 52: POSIX Message Queues.

(Das PDF des Kapitels 52 ist verfügbar als Teil der offiziellen "Downloadable samples from the book".)

Feedback oder Fragen?

Gerne im Slack https://fhnw-syspr.slack.com/

Oder per Email an thomas.amberg@fhnw.ch

Danke für Ihre Zeit.