

50 Überblick über die 11. Übung

- Besprechung 7. Aufgabe (port_forward)
- Memory Mapped Files (mmap)
- Beispiel: Revision Control System - RCS

51.1 mmap (Speicherbereich)

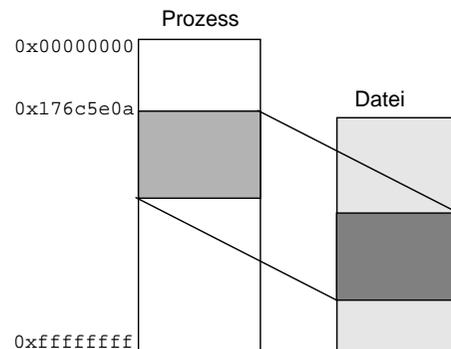
```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

void * mmap(void *start, size_t length, int prot,
            int flags, int fd, off_t offset);
```

- Der Parameter `start` gibt eine "Wunschadresse" an, ab welcher Adresse die Daten im Adressraum erscheinen sollen. Die Adresse muss ein vielfaches der Speicherseitengröße sein. Anstelle einer gültigen Adresse kann auch 0 angegeben werden.
- Als Rückgabewert wird die tatsächlich Adresse zurückgeliefert, oder `MAP_FAILED` (-1) im Fehlerfall.
- Der Parameter `length` gibt die Länge des Speicherbereiches an.

51 Memory Mapped Files

- Mit `mmap` kann eine Datei in den Adressraum eines Prozesses eingebündelt werden.



51.2 mmap (Zugriffsrechte)

```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

void * mmap(void *start, size_t length, int prot,
            int flags, int fd, off_t offset);
```

- Der Parameter `prot` gibt die Zugriffsrechte auf den Speicher an. Die Zugriffsrechte auf die Datei müssen passen.
- Der Wert setzt sich aus einer Bitweisen-oder-Verknüpfung folgender Makros zusammen.
 - ◆ `PROT_READ` Der Speicherinhalt darf gelesen werden.
 - ◆ `PROT_WRITE` Der Speicherinhalt darf verändert werden.
 - ◆ `PROT_EXEC` Der Speicherinhalt darf ausgeführt werden.

51.3 mmap (Flags)

```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

void * mmap(void *start, size_t length, int prot,
            int flags, int fd, off_t offset);
```

- Mit dem Parameter `flags` kann das Verhalten von `mmap` beeinflusst werden
- Im POSIX-Standard sind folgende Makros definiert.
 - ◆ **MAP_FIXED** Wenn die mit `start` festgelegte Adresse nicht vergeben werden kann, wird ein Fehler zurückgeliefert.
 - ◆ **MAP_SHARED** Der physikalische Speicher wird von verschiedenen Prozessen gemeinsam genutzt. Änderungen werden in allen Prozessen sofort sichtbar.
 - ◆ **MAP_PRIVATE** Bei Änderungen bekommt der jeweilige Prozess seine eigene Kopie des Speichers.

51.5 munmap

```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

int munmap(void *start, size_t length);
```

- **munmap** macht das Einblenden der Datei in den entsprechenden Speicherbereich wieder rückgängig.
- Der Speicherinhalt wird in die Datei geschrieben.
- Das Schließen des Filedescriptors hat keine Auswirkung.
- Beim Beenden eines Prozesses werden alle eingeblendeten Speicherbereiche wieder freigegeben.
- Im Fehlerfall wird -1 zurückgeliefert, ansonsten 0.

51.4 mmap (Datei)

```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

void * mmap(void *start, size_t length, int prot,
            int flags, int fd, off_t offset);
```

- Der Parameter `fd` ist ein gültiger Filedescriptor auf die Datei.
- Mit `offset` kann die Startposition innerhalb der Datei angegeben werden.

51.6 msync

```
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

int msync(const void *start, size_t length, int flags);
```

- **msync** schreibt den Inhalt eines eingeblendeten Speicherbereichs in die Datei.
- Die `flags` beeinflussen das Verhalten von **msync** wie folgt:
 - ◆ **MS_ASYNC** Der Aufruf kehrt sofort zurück.
 - ◆ **MS_SYNC** Der Aufruf blockiert bis die Daten auf die Platte geschrieben sind.
 - ◆ **MS_INVALIDATE** Markiert auch andere eingeblendete Seiten dieser Datei als invalidate, sodass diese den neuen Inhalt bekommen.
- Im Fehlerfall wird -1 zurückgeliefert, ansonsten 0.

51.7 Beispiel lesen

```

typedef struct {
    char name[50];
    char str[50];
    char plz_ort[50];
} adr_t;

void lesen() {
    int fd;
    adr_t *adr;

    if ((fd=open("datei", O_RDONLY)<0)) { ... }

    adr=(adr_t*)mmap(0,sizeof(adr_t),
                    PROT_READ,MAP_SHARED,fd,0);
    if (adr==--1) { ... }
    close(fd);

    printf("%s/n%s\n\n%s\n",adr->name,adr->str,adr->plz_ort);
    munmap(adr,sizeof(adr_t));
}

```

Übung zur Systemprogrammierung 1

© Meik Felser, Christian Wawersich, Jürgen Kleinöder • Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2003-01-08 15.18

278

Reproduktion jeder Art oder Vervielfältigung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

52 Beispiel: Revision Control System

52.1 Wiederholung (Übung 4)

- RCS ist ein Versionskontrollsystem, das
 - ◆ Änderungen an Dateien mit dem Namen des Ändernden, dem Zeitpunkt und einem Kommentar speichert
 - ◆ Zugriffe auf Versionen kontrolliert und koordiniert
 - ◆ eindeutige Identifizierung verwendeter Versionen erlaubt
 - ◆ redundante Speicherung von Versionen vermeidet

Übung zur Systemprogrammierung 1

© Meik Felser, Christian Wawersich, Jürgen Kleinöder • Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2003-01-08 15.18

280

Reproduktion jeder Art oder Vervielfältigung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

51.8 Beispiel schreiben

```

#define FILE_MODE ...
void schreiben() {
    int fd;
    adr_t *adr;

    fd=open("datei",O_RDWR|O_CREAT|O_EXECL,FILE_MODE);
    if (fd<0) { ... }
    lseek(fd, sizeof(adr_t)-1, SEEK_SET);
    write(fd, "", 1);

    adr=(adr_t*)mmap(0,sizeof(adr_t),
                    PROT_READ|PROT_WRITE,MAP_SHARED,fd,0);
    if (adr==--1) { ... }
    close(fd);

    strcpy(adr->name,"...");
    strcpy(adr->strasse,"...");
    strcpy(adr->plz_ort,"...");
    munmap(adr,sizeof(adr_t));
}

```

Übung zur Systemprogrammierung 1

© Meik Felser, Christian Wawersich, Jürgen Kleinöder • Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2003-01-08 15.18

279

Reproduktion jeder Art oder Vervielfältigung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

52.2 Verwalten einer Datei mit RCS

- Es ist sinnvoll im Arbeitsverzeichnis ein Unterverzeichnis mit dem Namen "RCS" anzulegen, da dort dann die von RCS erzeugten Dateien abgelegt werden.
- Anschließend die Datei mit `ci -u <dateiname>` einchecken.
- Aufrufsyntax (nur die wichtigsten Optionen angeben!):


```

ci [-rrev] [-lrev] [-urev] filename ...
-rrev die neue Version erhält Version rev
- rev muß größer als die letzte existierende Version sein
- soll eine neue Release erzeugt werden, genügt die
  Angabe der Release-Nummer (z. B. -r5)
-lrev wie ci -r, anschließend wird automatisch ein
  co -l durchgeführt
-urev wie ci -r, anschließend erfolgt ein co

```

Übung zur Systemprogrammierung 1

© Meik Felser, Christian Wawersich, Jürgen Kleinöder • Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2003-01-08 15.18

281

Reproduktion jeder Art oder Vervielfältigung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

52.2 Verwalten einer Datei mit RCS

- Zum Bearbeiten kann die Datei mit `co -l <dateiname>` wieder ausgecheckt werden.
- Aufrufsyntax (nur die wichtigsten Optionen angeben!):


```
co [-rrev] [-lrev] [-urev] filename ...
```

 - `-rrev` extrahiert die neueste Version, der Versionsnummer kleiner oder gleich `rev` ist
 - `-lrev` wie `co -x`, die extrahiert Version wird durch den Aufrufer gesperrt
 - `-urev` wie `co -x`, falls eine Sperre der Version durch den Aufrufer existiert, wird diese aufgehoben

52.3 Beispiel: Hello World

```
#include <stdio.h>

static char rcsid[] = "$Id$";
static char rcsrev[] = "$Revision$";

int main(int argc, char* argv[]) {
    printf("Hello World (%s)\n", rcsrev);
    return 0;
}
```