5 Aufgabenstellungen Codebeispiele

5.1 Hardwareinformationen ermitteln

Zur Ausführung wird zuerst die src Datei kompiliert:

```
Tilix: Default
red in D
      1: kevin@Kevin-XPS15: ~/FH/S4/SysProg/ue1 ▼
      kevin@Kevin-XPS15:~/FH/S4/SysProg/ue1$ gcc -o info.exe ./Code\ Systemaufrufe/1\
      Systemaufrufe/5.1\ Rechnerinfo/rechnerinfo.c
      kevin@Kevin-XPS15:~/FH/S4/SysProg/ue1$ ll
      total 32
      drwxr-xr-x 3 kevin kevin 4096 Mär 4 17:30 ./
drwxr-xr-x 4 kevin kevin 4096 Mär 4 17:25 ../
drwxr-xr-x 3 kevin kevin 4096 Mär 4 17:25 <mark>'Code Systemaufrufe'</mark>/
      -rwxr-xr-x 1 kevin kevin 17000 Mär 4 17:30 info.exe*
      kevin@Kevin-XPS15:~/FH/S4/SysProg/ue1$ ./info.exe
      Wozu benötigen Sie Informationen?
      -0- Prozessor
       -1- Geräte
      -2- DMA
       3- Interrupts
       4- I/O-Ports
       5- Speicher
       6- PCI-Bus
       7- Version
       8- SCSI
       9- Programmende
      Ihre Auswahl :
```

1. Welche Systeminformationen werden mit dem Programm prinzipiell ausgegeben und in welchem Linux- Verzeichnis sind diese Daten definiert?

Es werden folgende Systeminformationen ausgegeben die unter /proc zu finden sind:

cpuinfo: Informationen über die logischen Prozessoren

devices: Installierte Treiber

dma: Hardware mit direktem Speicherzugriff

interrupts: Liste von I/O Geräte die interrupts erzeugen bzw erzeugt haben

ioports: Liste von registrierten Input/Output Port Regionen meminfo: Informationen über den aktuellen RAM Status

pci: Liste von allen PCI Geräten

version: Linux Kernel Version und gcc Version welche beim Bau verwendet wurde

scsi/scsi: Liste von SCSI Geräten

2. Welche Systeminformationen befinden sich noch in diesem Verzeichnis?

Unter anderem:

apm: Power Management

filesystems: Unterstützte Dateisysteme

kmsg: Kernel Output Messages

locks: Kernel locks

mounts: Mounted Dateisysteme

net: Eine Vielzahl an Netzwerkinformationen

3. Mit welchem Linux-Kommandozeilenbefehl kann man alternativ z. B. Informationen zur CPU auslesen?

Iscpu, cpuid

- 4. Wie können Informationen anderer devices ausgelesen werden? /proc/devices oder auch lsblk, lsmem, lsscsi, lsusb, lspci, ...
- 5. Aus dem oben erwähnten Verzeichnis können auch detaillierte Prozessinformationen ausgelesen werden. Geben Sie mit dem Kommando (1) alle Prozesse Ihres Systems aus und ermitteln Sie mit den weiteren Kommandos (2) und (3) anhand der PID weiter Informationen und dokumentieren Sie diese. Welche Prozessinformationen in anderen individuellen PID-Verzeichnissen gibt es noch?

(1) Is /proc

kevin@Kevin-XPS15:~\$			ls /p	гос		
1	1787	2052	29	422	7254	bus
10	17885	20520	2909	423	728	cgroups
10038	17887	2053	2912	43	73	cmdline
1012	17943	20545	2926	439	730	consoles
102	17977	20649	2930	44	74	cpuinfo
103	17988	2068	2974	443	7443	crypto
104	18	2069	3	450	76	devices
107	18004	20698	30	451	77	diskstats
108	18046	20706	3059	4510	78	dma
1084	18085	2071	31	453	79	driver
1086	182	2074	314	454	8	execdomains
1087	1821	20769	3179	455	80	fb
11	1828	2080	318	456	8066	filesystems
11004	1834	20817	3183	458	81	fs
112	1851	20858	319	459	8137	interrupts
1134	1852	2087	32	46	82	iomem
114	1853	20896	3230	460	8217	ioports
11425	1854	2090	3241	461	828	irq
11427	1855	20941	3330	47	829	kallsyms
1144	1856	20982	3332	48	83	kcore
11452	18567	2113	3345	481	831	keys
11494	1859	21132	34	49	833	key-users
1160	1860	21137	3414	50	834	kmsg
11697	1863	21139	3419	506	835	kpagecgroup
1172	1869	2130	3424	513	836	kpagecount
12	1882	2133	3435	52	8367	kpageflags
12406	1887	2148	3438	53	838	latency_stats
13	1894	2164	3450	54	839	loadavg
1336	1895	2165	3457	55	84	locks
1376	1896	2176	3468	551	843	mdstat
14	1897	2181	35	552	847	meminfo
14992	1898	2188	36	56	848	misc
15378	19	22	3604	5612	85	modules
1561	1901	2212	362	5619	853	mounts
15621	1915	2227	363	5718	8542	mtrr
1568	19187	2240	3689	58	856	net
159	19289	2246	37	5825	858	pagetypeinfo
16	1941	23	3704	5831	86	partitions
160	195	24	3718	5866	867	sched_debug

(2) Umgebungsvariablen des Prozesses: tr '\0' '\n' < /proc/2022/environ

```
kevin@Kevin-XPS15:~$ tr '\0' '\n' < /proc/2022/environ
USER=kevin
LANGUAGE=en_US
LC_TIME=de_AT.UTF-8
XDG_SEAT=seat0
XDG_SESSION_TYPE=x11
SSH_AGENT_PID=1821
SHLVL=0
QT4_IM_MODULE=xim
HOME=/home/kevin
DESKTOP_SESSION=budgie-desktop
OT STYLE OVERRIDE=
GTK MODULES=gail:atk-bridge
XDG_SEAT_PATH=/org/freedesktop/DisplayManager/Seat0
LC_MONETARY=de_AT.UTF-8
DBUS_SESSION_BUS_ADDRESS=unix:path=/run/user/1000/bus
QT_QPA_PLATFORMTHEME=gtk2
IM_CONFIG_PHASE=2
LOGNAME=kevin
GTK_IM_MODULE=ibus
XDG SESSION ID=c2
PATH=/usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/bin:/sbin:/bin:/usr/games:/usr/local/games:/snap/bin
GDM LANG=en US
LC ADDRESS=de AT.UTF-8
XDG_RUNTIME_DIR=/run/user/1000
XDG_SESSION_PATH=/org/freedesktop/DisplayManager/Session0
DISPLAY=:0
LANG=en_US.UTF-8
XDG_CURRENT_DESKTOP=Budgie:GNOME
LC_TELEPHONE=de_AT.UTF-8
XDG SESSION DESKTOP=budgie-desktop
XMODIFIERS=@im=ibus
XAUTHORITY=/home/kevin/.Xauthority
XDG_GREETER_DATA_DIR=/var/lib/lightdm-data/kevin
SSH_AUTH_SOCK=/run/user/1000/keyring/ssh
LC_NAME=de_AT.UTF-8
SHELL=/bin/bash
QT_ACCESSIBILITY=1
GDMSESSION=budgie-desktop
LC_MEASUREMENT=de_AT.UTF-8
GPG_AGENT_INFO=/run/user/1000/gnupg/S.gpg-agent:0:1
LC_IDENTIFICATION=de_AT.UTF-8
XDG_VTNR=7
QT_IM_MODULE=ibus
PWD=/home/kevin
CLUTTER_IM_MODULE=xim
XDG_DATA_DIRS=/usr/share/budgie-desktop:/usr/local/share:/usr/share:/var/lib/snapd/desktop
XDG_CONFIG_DIRS=/etc/xdg/xdg-budgie-desktop:/etc/xdg
LC_NUMERIC=de_AT.UTF-8
IC DADED-de AT LITE-R
```

(3) Aktuelles Arbeitsverzeichnis des Prozesses: ls -l /proc/2022/cwd

kevin@Kevin-XPS15:~\$ ls -l /proc/2022/cwd
lrwxrwxrwx 1 kevin kevin 0 Mär 7 19:57 /proc/2022/cwd -> /home/kevin

5.2 Kernel-Informationen auslesen und konfigurieren

```
Tilk: Default

| Tilk: Default | Pick | Pick
```

- Testen Sie, ob damit die vorhandenen Parameter im Kernel geändert werden können. Wenn nicht, wie könnte das konfiguriert werden?
 Mit root Rechten ausführen
- 2. Welche Datei im Verzeichnis /etc müsste verändert werden, um eine dauerhafte Änderung auch nach Systemstart zu erreichen? /etc/sysctl.conf
- 3. Mit welchem Kommando könnte aus dem obigen Verzeichnis z.B. der Typ und das aktuelle Release des Betriebssystems ausgelesen werden? cat /etc/*-release

5.3 Prozess-Statistiken auslesen

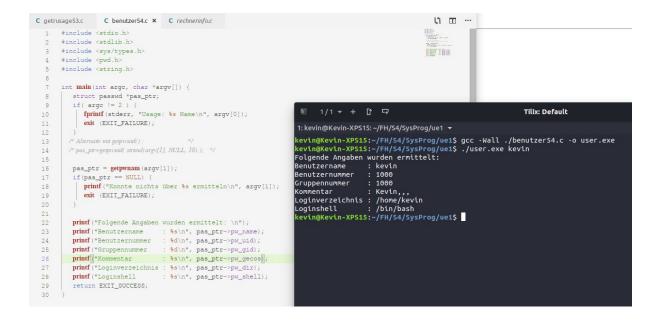
```
#include <stdio.h>
    #include <sys/resource.h>
  3 #include <sys/time.h>
  4 #include <unistd.h>
  5
  6 int main (void) {
        struct rusage usage;
         getrusage (RUSAGE_SELF, &usage);
 8
 9
          printf ("CPU time: %ld.%06ld sec user, %ld.%06ld sec system\n",
 10
             usage.ru_utime.tv_sec,
            usage.ru_utime.tv_usec,
 11
 12
            usage.ru_stime.tv_sec,
 13
            usage.ru_stime.tv_usec);
 14
PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
kevin@Kevin-XPS15:~/FH/S4/SysProg/ue1$ gcc getrusage53.c -o gr.exe
kevin@Kevin-XPS15:~/FH/S4/SysProg/ue1$ ./gr.exe
CPU time: 0.000000 sec user, 0.000560 sec system
kevin@Kevin-XPS15 ~/FH/S4/SysProg/ue15
```

5.4 Benutzerverwaltung des Systems

a)

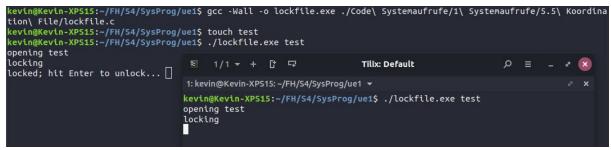
```
kevin@Kevin-XPS15:~$ cat /etc/passwd
root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
daemon:x:1:1:daemon:/usr/sbin/pologin
bin:x:2:2:bin/bin/usr/sbin/pologin
```

Benutzername:Passwort (zu finden in /etc/shadow):User ID:Group ID:Kommentarfeld:Heimatverzeichnis:Shell



5.5 Koordination von Dateizugriffen

Aufruf von lockfile.exe mit Terminal 1. Aufruf von lockfile.exe mit Terminal 2



Terminal 1 bekommt lock, Terminal 2 wartet bis lock erhalten wird

Terminal 1 löst lock, Terminal 2 erhält lock

```
1 #include <fcntl.h>
 2 #include <stdio.h>
 3 #include <string.h>
 4 #include <unistd.h>
 5 int main (int argc, char* argv[]){
 6 char* file = argv[1];
 7
   int fd;
    struct flock lock;
 9 printf ("opening %s\n", file);
10
     /* opening a file in write only */
11
    fd = open (file, O_WRONLY);
12
13 printf ("locking\n");
14
     /* fill lock with 0, set lock type exclusive */
15
16 memset (&lock, 0, sizeof(lock));
17
     lock.l_type = F_WRLCK;
18
     /* record lock with wait is set */
19
     fcntl (fd, F_SETLKW, &lock);
20
     printf ("locked; hit Enter to unlock...");
22
23
     /* wait for input */
     getchar ();
24
    printf ("unlocking\n");
25
26
     /* set lock type to unlock, record unlock, close file*/
27
28 lock.l_type = F_UNLCK;
29 fcntl (fd, F_SETLKW, &lock);
30 close (fd);
31 return 0;
32 }
```

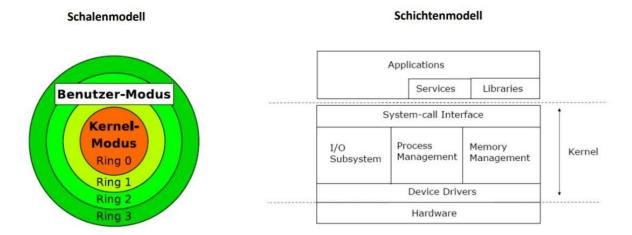
6 Kontrollfragen Systemschnittstellen

1. Was ist bei Kommandozeilenprogrammen der Unterschied zwischen Argumenten und Optionen?

Ein command ist aufgeteilt in Argumente. Optionen sind definierte und dokumentierte Argumente

- 2. Wie können externe Bibliotheken mit dem gcc-Compiler eingebunden werden? Zeigen Sie die Lösung anhand eines Beispiels.
- -L (Verzeichnis der Bibliotheken) -l (Name der Bibliothek) gcc -o prog src.o –L./extlib/ -llibname

3. Beschreiben Sie die grundlegende Architektur eines Betriebssystems mit den entsprechenden Schnittstellen. In welchem Bereich befindet sich die Systemnahe Programmierung?



4. Wodurch unterscheiden sich monolithische und Microkernel– Betriebssystemarchitekturen?

Microkernel Architektur: Der Kernel beinhaltet nur das Minimum an Funktions-Sets zur Speicher-, Prozessverwaltung und zur Kommunikation zwischen Prozessen. Monolithische Architektur: Der Kernel beinhaltet neben zusätzlich zum Funktionsumfangs eines Microkernels noch weitere Funktionen, zB Treiber.

5. What do traps and interrupts have in common? How are they different? Give an example of each.

Trap: User generierte Exception. Zum Beispiel: Invalid Memory Access Interrupt: Von der Hardware generiert.

Beide sind unvorhersehbar und veranlassen die CPU in einen Interrupt Handler zu springen.

6. Give examples of semantic gaps that must be bridged by software, including the Oss at the following levels: CPU (instruction) level, main memory level, secondary storage level, I/O device level.

Kompilierung eines Programms aber CPU kennt nur seine Instruktionssets. Programm hält eine Liste von Strings aber Main Memory Level kennt nur bits und bytes. Ein Datei soll gespeichert werden, der Secondary Storage Level kann nur Blöcke in Speichermedien schreiben.

Das Programm erwartet eine Bestätigung durch Enter die Tastatur liefert aber nur Press-Events

7. Warum soll ein Prozess im Benutzermodus keinen Aufruf direkt in den Kernel durchführen?

Um die Sicherheitsmechanismen nicht zu umgehen. Direkte Kernelaufrufe können zum Crash des Systems führen, deswegen sollte man Sys Calls verwenden

8. Erklären Sie die Begriffe Kernel Mode und User Mode a) Was ist ein Moduswechsel? b) Nennen Sie Aktionen, die nur im Kernel Mode ausgeführt werden dürfen und geben Sie an, wie diese Einschränkung umgesetzt werden können. c) Welche Systemaufrufe gibt es unter Linux und wo sind diese z. B. in der Linux Cross-Reference definiert? Was sind die wichtigsten kernel call Klassen?

Kernel Mode: Programme in diesem Modus haben vollen, uneingeschränkten Zugriff auf das ganze System. Fehler können zu fatalen Resultaten führen.

User Mode: Eingeschränkter und kontrollierter Zugriff auf Kernel-Ressourcen.

- a) Alle Prozesse beginnen die Ausführung im Benutzermodus, und sie wechseln nur dann in den Kernelmodus, wenn sie einen vom Kernel bereitgestellten Dienst erhalten.
- b) Lesen und Schreiben auf das Dateisystem. stdio library sollte verwendet werden auf Datei zuzugreifen.
- c) sys_restart_syscall (kernel/signal.c:2058), sys_exit (kernel/exit.c:1046), sys_read (fs/read_write.c:391), sys_write (fs/read_write.c:408)

Process Management / Scheduling, Memory Management, File management, I/O Management, Time Management, Signal Management, Interprocess Communication

9. Wie kann in einem Betriebssystem mit der HW kommuniziert werden? Beschreiben Sie mögliche Techniken und deren Funktionsweise.

Über HAL (Hardware Abstraction Layer). Hardwareereignisse werden abgefangen und zum Betriebssystem übertragen und umgekehrt. HAL schützt die Computerkomponenten auch die Software vor schlechtem Verhalten. Außerdem haben wir Treiber, die dem Betriebssystem helfen, die Hardware der Maschine genau zu identifizieren.

10. Was ist der wesentliche Unterschied zwischen einem Systemaufruf mit oder ohne Libary?

Systemaufrufe können zu Komplikationen führen. Libraries vereinfachen den Zugriff.

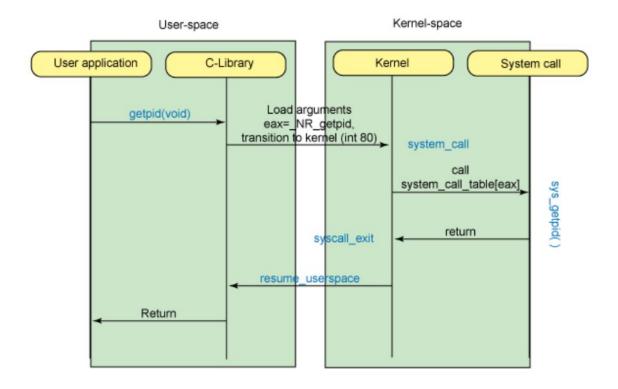
11. Beschreiben Sie einen System Call anhand eines Codebeispiels

```
#define _GNU_SOURCE
#include <unistd.h>
#include <sys/syscall.h>
#include <sys/types.h>
int
main(int argc, char *argv[])

{
    pid_t tid;
    tid = syscall(SYS_gettid);
    tid = syscall(SYS_tgkill, getpid(), tid);
}
```

12. Zeigen Sie in der Linux Cross-Reference (https://elixir.bootlin.com/linux/latest/source Systemaufrufe des Linux-Kernels

13. Beschreiben Sie die Bedeutung und Funktionsweise folgender Abbildung



Eine "User application" ruft die Funktion "getpid" einer C-Library auf. Diese Funktion vollzieht einen Moduswechsel in den Kernel-space. Im Kernel-space wird der System call sys_getpid() ausgeführt und das Resultat bis zur User application retourniert.