
Übungen Betriebssysteme (BS)

U2 – Thread Synchronisation CORONA-EDITION

<https://sys.cs.tu-dortmund.de/DE/Teaching/SS2021/BS/>

Peter Ulbrich

peter.ulbrich@tu-dortmund.de

<https://sys.cs.tu-dortmund.de/EN/People/ulbrich/>



technische universität
dortmund



arbeitsgruppe
systemsoftware

Agenda

- Besprechung Aufgabe 1: *Prozesse verwalten*
- Fortsetzung Grundlagen C-Programmierung
- Aufgabe 2: *Thread-Synchronisation*
 - POSIX
 - UNIX-Prozesse vs. POSIX-Threads
 - Vergleich: `exec..()`, `fork()`, `pthread_create()`
 - Funktionen von Pthreads
 - Mutex



Besprechung Aufgabe 1

- Foliensatz *Besprechung A1*



3

Grundlagen C-Programmierung

- Foliensatz *C-Einführung* (Folie 36 bis 42)



4

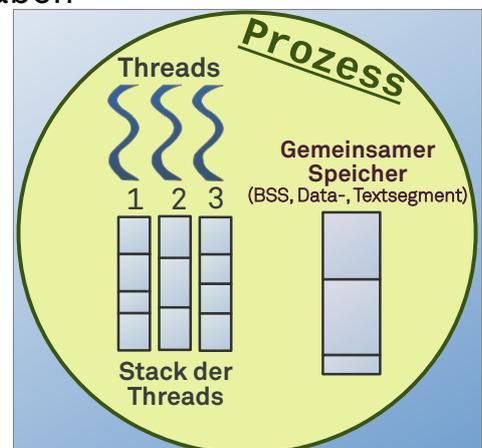
POSIX

- „**P**ortable **O**perating **S**ystem **I**nterface“
- von *IEEE* entwickelte Schnittstellen-Standardisierung unter UNIX
 - ermöglicht einfache *Applikationsportierung*
- **POSIX** definiert u.a. eine *standardisierte API* zwischen *Betriebssystem* und einer *Applikation*

5

UNIX-Prozess vs. POSIX-Threads

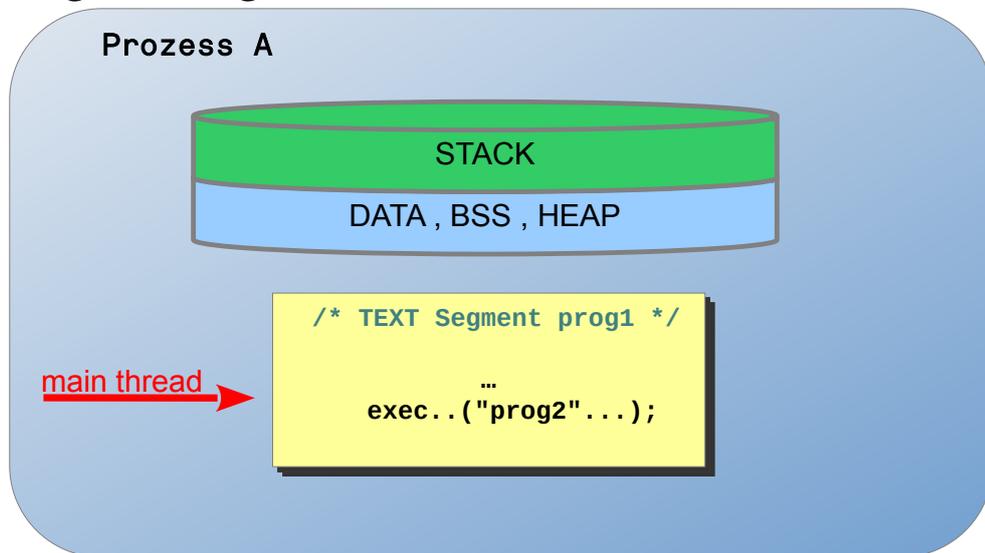
- **UNIX-Prozesse:** *schwergewichtig*
(haben einen eigenen Adressraum)
- **POSIX-Threads:** *leichtgewichtig* (kurz **pthread**s)
 - ein Prozess kann mehrere Threads haben (teilen sich den gleichen Adressraum)
 - im Linux Kernel sind sogenannte *linux_threads* deklariert (je nach Kernel unterschiedlich)
 - pthreads bieten standardisierte Schnittstelle
 - pthreads verwenden intern Systemaufrufe
 - jeder pthread hat eine *eigene ID* (Typ **pthread_t**: *unsigned long int*)



6

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

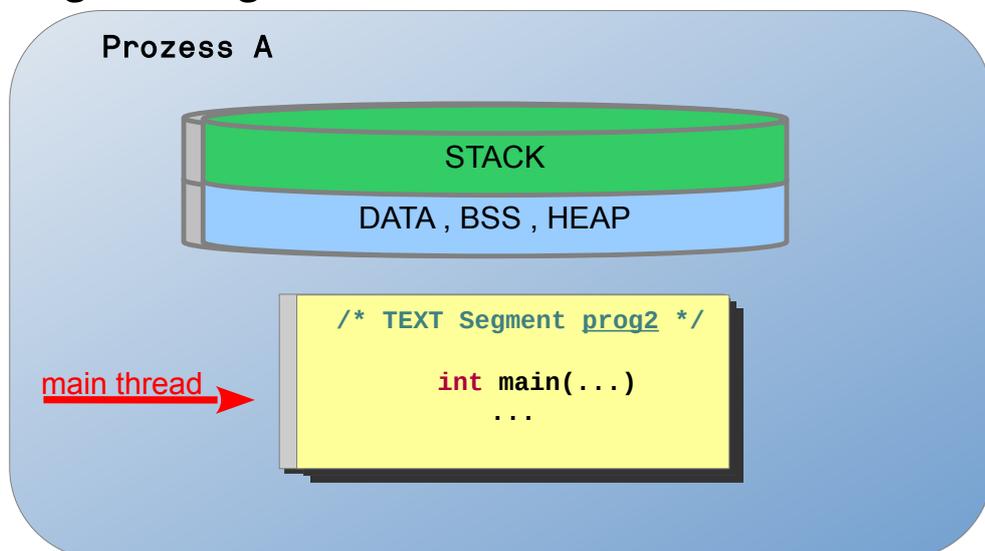
- Überlagerung eines Prozesses
- Keine gemeinsamen Daten
- *schwergewichtig*



7

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

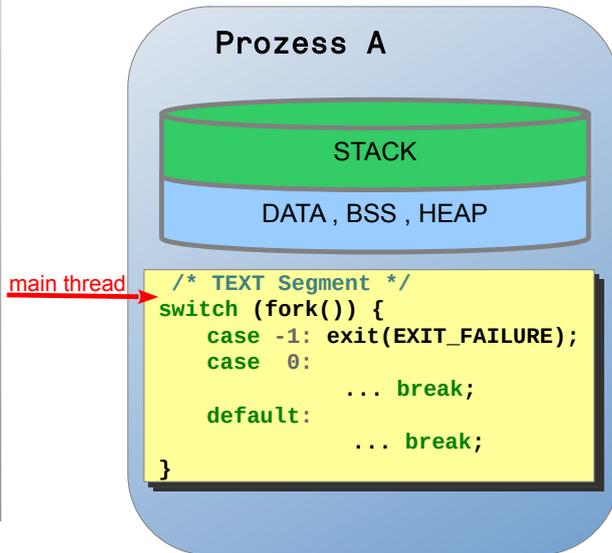
- Überlagerung eines Prozesses
- Keine gemeinsamen Daten
- *schwergewichtig*



8

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

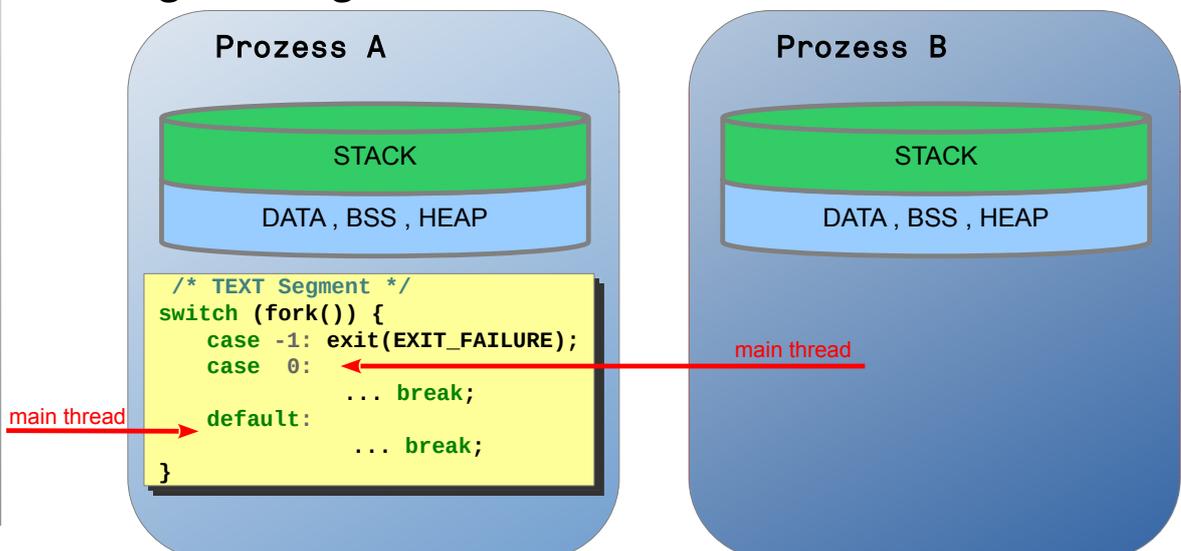
- Verzweigung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: shared-memory
- *schwergewichtig*



9

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

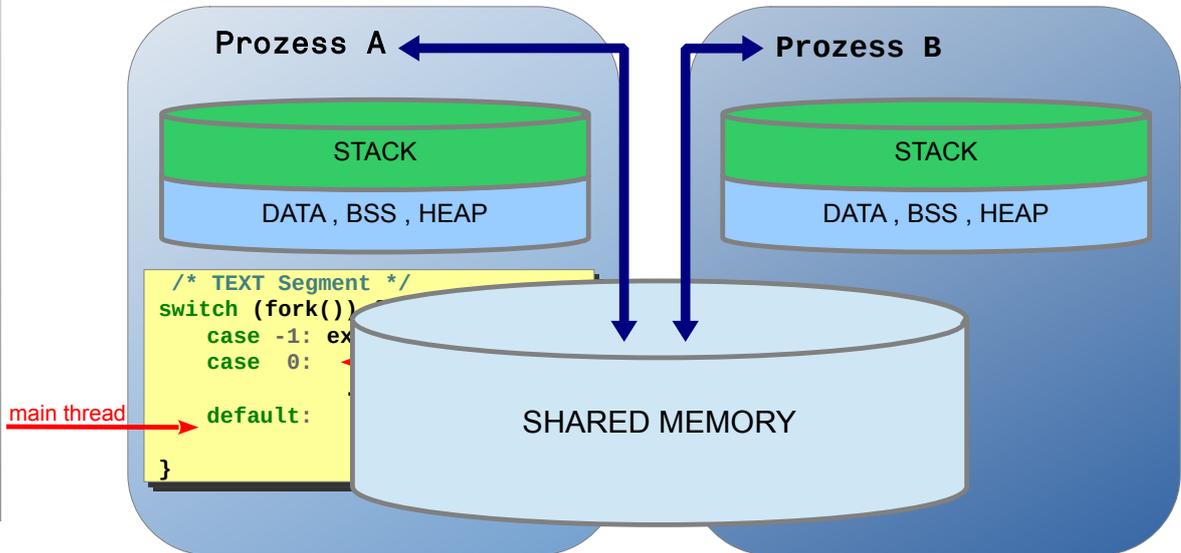
- Verzweigung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: shared-memory
- *schwergewichtig*



10

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

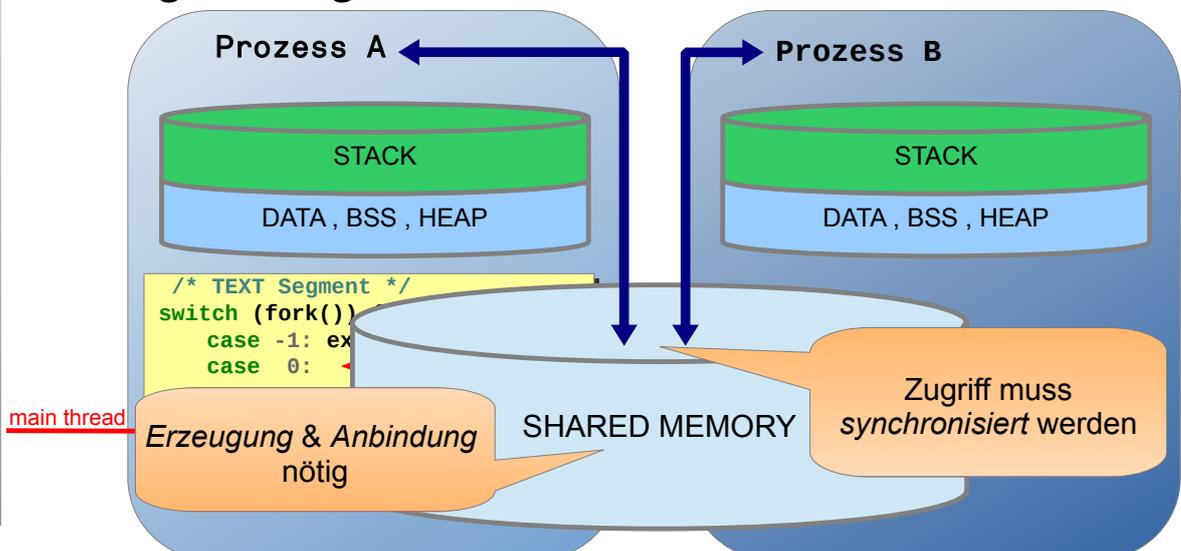
- Verzweigung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: shared-memory
- *schwergewichtig*



11

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

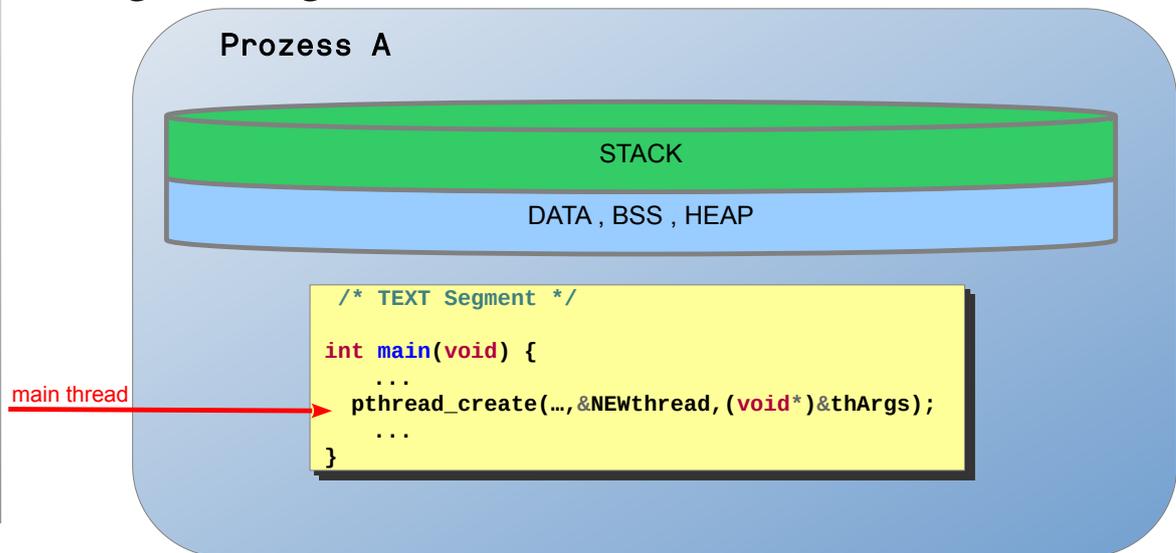
- Verzweigung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: shared-memory
- *schwergewichtig*



12

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

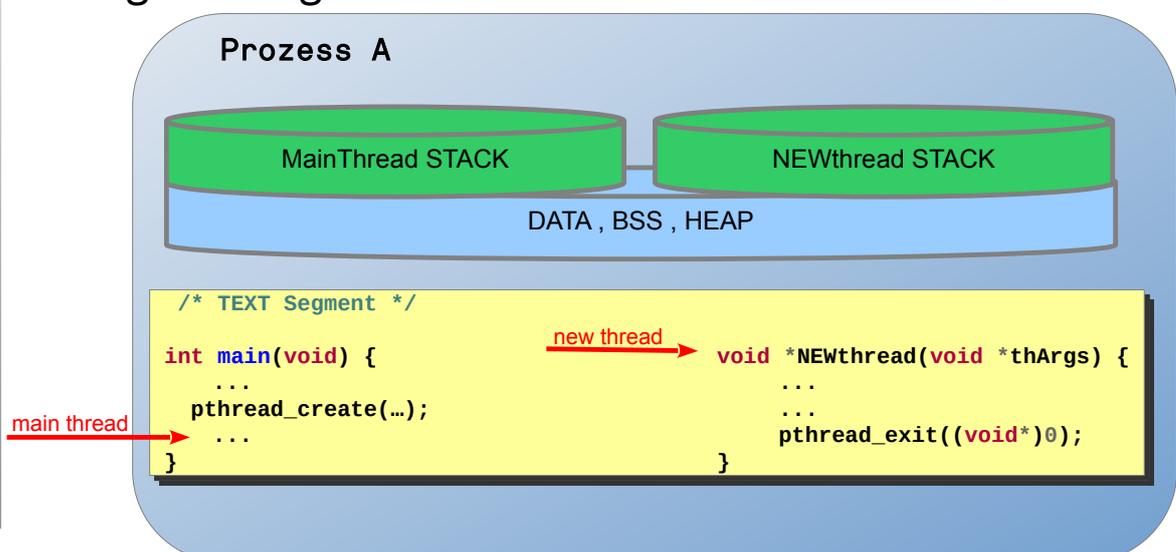
- Aufteilung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: Data, BSS, Heap, shared-memory
- *leichtgewichtig*



13

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

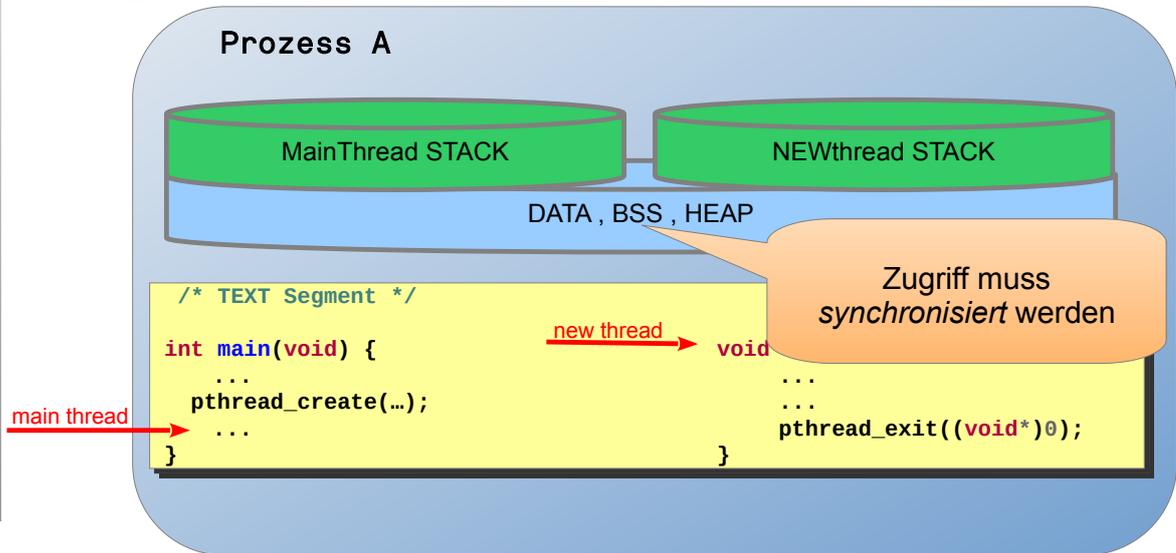
- Aufteilung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: Data, BSS, Heap, shared-memory
- *leichtgewichtig*



14

Vergleich: `exec..()` `fork()` `pthread_create()`

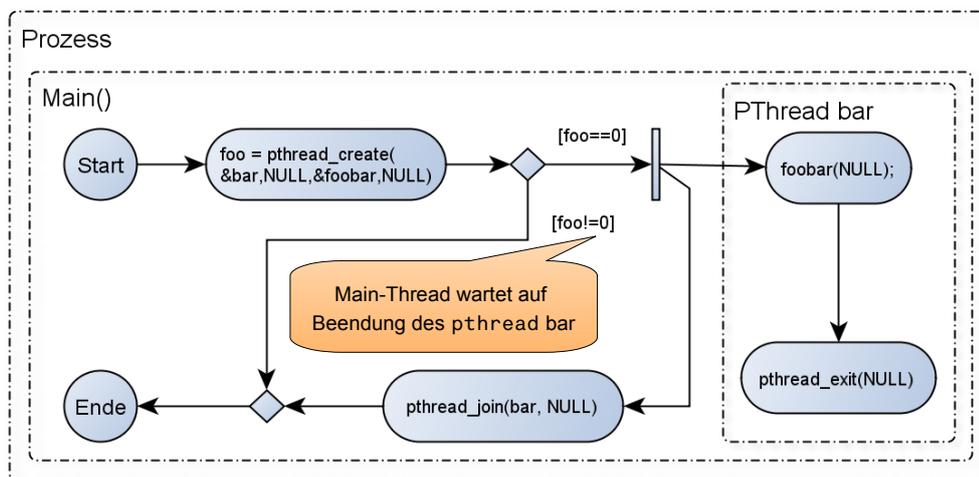
- Aufteilung eines Prozesses
- Gemeinsame Daten: Data, BSS, Heap, shared-memory
- *leichtgewichtig*



15

Funktionen für pthreads (Übersicht)

- `pthread_create()`;
 - `pthread_exit()`;
 - `pthread_join()`;
 - `pthread_self()`;
- benötigen: `#include <pthread.h>`



16

Funktionen für pthreads (1)

```
int pthread_create(thread[1], NULL[1], start_routine[1], arg[1]);
```

- erstellt einen *neuen* Thread

vorgeschriebene Signatur:

```
void* threadFunc(void* arg)
```

■ Argumente:

- **thread:** Hier wird die eindeutige ID des erzeugten Threads abgelegt
- **attr:** Optionale Attribute (in unserem Fall: *NULL*)
- **start_routine:** Zeiger auf auszuführende Funktion
- **arg:** Zeiger auf Argument, welches *start_routine* übergeben wird

■ Rückgabewerte:

- **0**, wenn erfolgreich
- **≠ 0**, wenn Fehler

[1]: Die Parameter-Typen können in der ManPage zu `pthread_create(3)` nachgeschlagen werden

17

Funktionen für pthreads (2)

```
void pthread_exit(void* retval);
```

- *beendet* den Thread

■ Argumente:

- **retval:** gibt den *Exit-Status* an, der zurückgegeben werden soll, wenn der Thread terminiert (*optional* → *NULL*)
- zur Erinnerung: **void*** stellvertretend für *alle möglichen* Zeiger. *NULL* ist gleichbedeutend mit *(void*)0*

18

Funktionen für pthreads (3)

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
```

- sorgt dafür, dass der Aufrufer *warten* muss, bis der thread mit der *passenden ID* terminiert
- Argumente:
 - **Thread:** Thread-ID , auf dessen Terminierung gewartet wird
 - **retval:** nimmt *Exit-Status* des beendeten Threads entgegen (*interessiert uns nicht, daher: NULL*)
- Rückgabewerte:
 - **0**, wenn *kein* Fehler
 - **≠ 0**, wenn Fehler



19

Funktionen für pthreads (4)

```
pthread_t pthread_self(void);
```

- Liefert die ID des aufrufenden Threads zurück
 - Der Rückgabewert ist *äquivalent* zu dem Zeiger **thread** aus der Funktion `pthread_create(thread ...)` als dieser Thread erzeugt wurde
 - Rückgabe ist garantiert
- Vergleichsfunktion:

```
int pthread_equal(pthread_t t1, pthread_t t2);
```
- Rückgabewerte:
 - **≠ 0**, bei Gleichheit
 - **= 0**, bei Ungleichheit



20

pthread-Beispiel

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

void* Hello(void *arg) {
    printf("Hello! It's me, thread!");
    pthread_exit(NULL); // oder: return NULL;
}

int main(void) {
    int status;
    pthread_t thread;

    status = pthread_create(&thread, NULL, &Hello, NULL);
    if (status) { /*Fehlerbehandlung*/ }

    status = pthread_join(thread, NULL);
    if (status) { /*Fehlerbehandlung*/ }

    pthread_exit(NULL); // Da wegen pthread_join() nur noch
                        // ein Thread läuft, genügt return 0;
}
```

21

Was wird passieren?

```
#include <stdio.h>

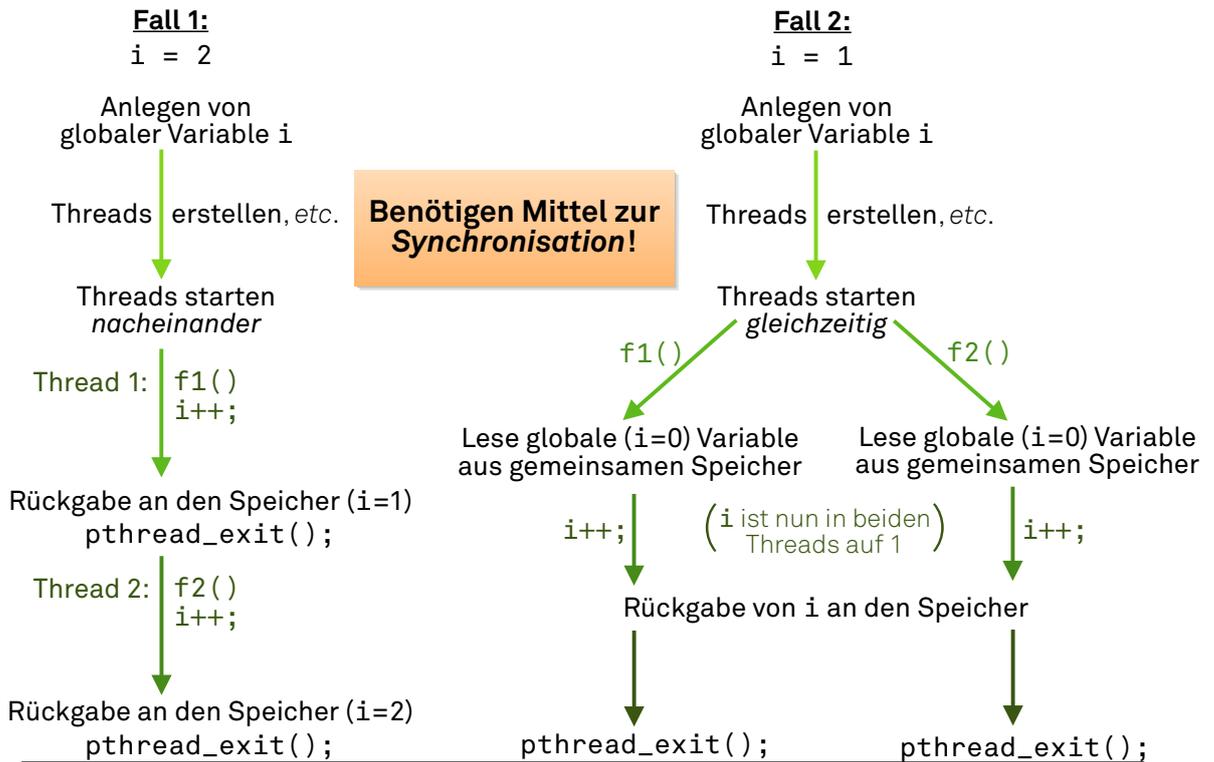
/* globale Variable */
int i = 0;

/* Funktion von Thread 1 */
void *f1(void *arg) {
    i++;
    return NULL;
}

/* Funktion von Thread 2 */
void *f2(void *arg) {
    i++;
    return NULL;
}
```

22

Was kann passieren?



23

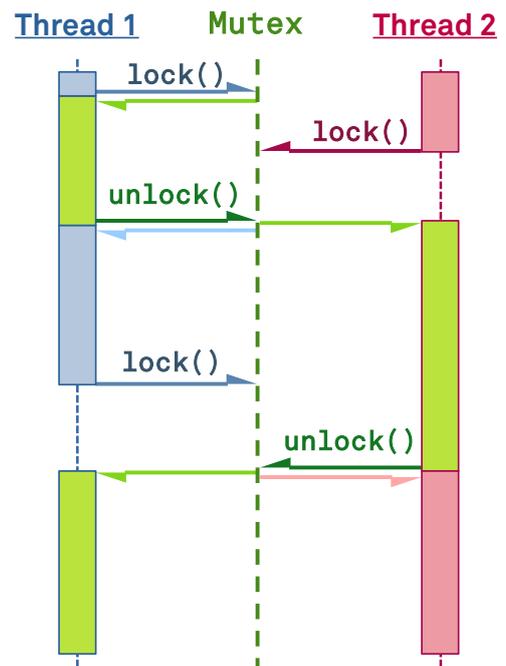
Mutex

■ Mutual exclusion (*gegenseitiger Ausschluss*)

- Objekt zum *Erzwingen* von gegenseitigem Ausschluss mit *atomaren Operationen*

■ Für unsere Übung:

- pthread_mutex_init();
- pthread_mutex_destroy();
- pthread_mutex_lock();
- pthread_mutex_unlock();



Mutex = Thread ist im Besitz des Mutex, darf ungestört auf gemeinsamem Speicher operieren

24

Mutex mit pthreads (1)

```
int pthread_mutex_init(mutex[2], attr[2]);
```

- initialisiert den **Mutex**,
 - **attr**: gibt spezielle Anforderungen für den Mutex an (*meistens NULL*)
 - **Mutex** wird *nicht sperrend* initialisiert!

```
int pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t* mutex);
```

- entfernt den **Mutex**, wenn er nicht weiter verwendet werden soll
- Rückgabewerte:
 - **0**, wenn erfolgreich
 - **≠ 0**, **Mutex** konnte nicht initialisiert/zerstört werden

[2]: Die Parameter-Typen können in der ManPage zu pthread_mutex_init(3) nachgeschlagen werden 25

Mutex mit pthreads (2)

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t* mutex);
```

- betritt und sperrt den kritischen Bereich, den der **Mutex** beschreibt

```
int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t* mutex);
```

- verlässt den kritischen Bereich und gibt ihn wieder frei
 - **Mutex** kann nur von dem Thread freigegeben werden, der ihn vorher gesperrt hat.
- Rückgabewerte:
 - **0**, wenn erfolgreich
 - **≠ 0**, **Mutex** konnte nicht gelockt/unlocked werden

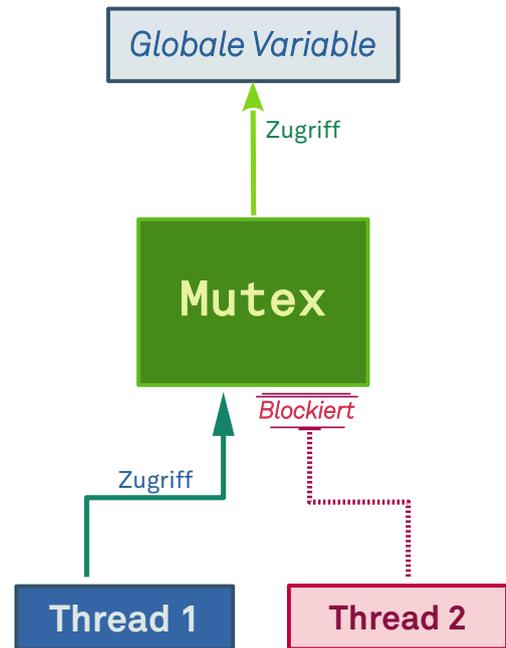
Mutex-Beispiel

```
#include <pthread.h>
int i = 0;
pthread_mutex_t lock;

main() {
    pthread_mutex_init(&lock, NULL);
    /* erstelle zwei Threads... */
}

f1() { /* Thread 1 */
    pthread_mutex_lock(&lock);
    i++;
    pthread_mutex_unlock(&lock);
}

f2() { /* Thread 2 */
    pthread_mutex_lock(&lock);
    i++;
    pthread_mutex_unlock(&lock);
}
```



27

Exkurs: Linux-Systemcalls (hier für x86)

- Einzige Möglichkeit für *Userspace-Programme* auf *Kernelspace-Funktionen* zuzugreifen
 - Jedem Systemcall ist eine *eindeutige Nummer* zugeordnet

```
arch/x86/kernel/syscall table 32.S
ENTRY(sys_call_table)
    .long sys_restart_syscall /* 0 */
    .long sys_exit             /* 1 */
    .long sys_fork             /* 2 */
    .long sys_read             /* 3 */
    .long sys_write            /* 4 */
    .long sys_open             /* 5 */
    ...
```

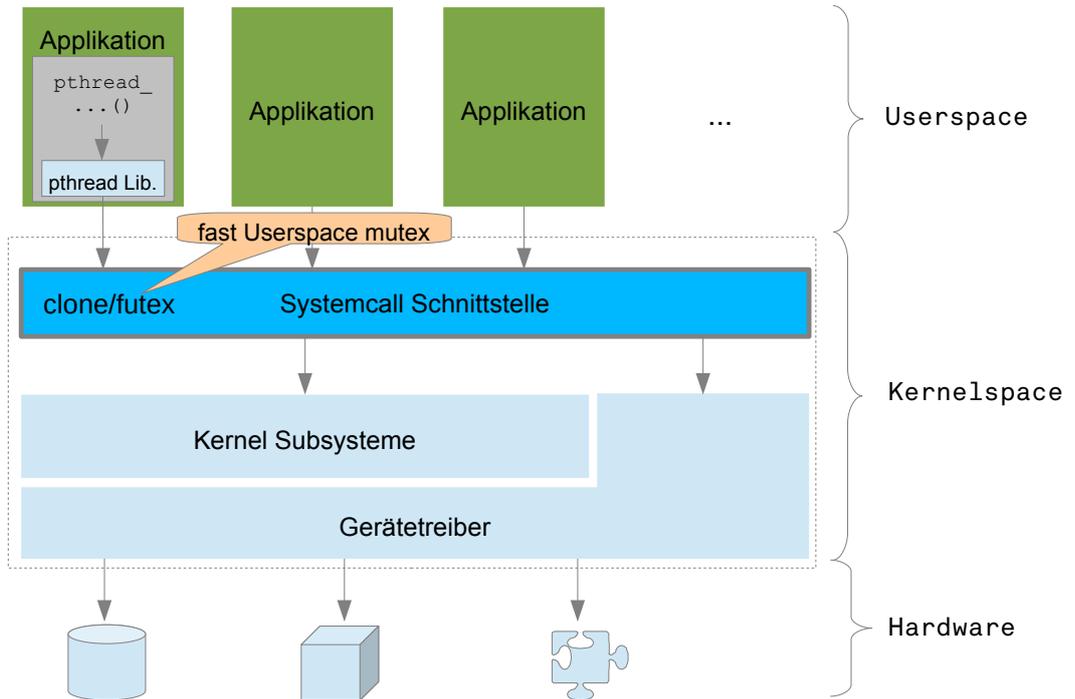
- Direkter Aufruf von *Systemcalls* z.B. per `syscall(2)`

```
#define _GNU_SOURCE
#include <unistd.h>
#include <sys/syscall.h> /* hier wird SYS_read=3 definiert */
#include <sys/types.h>

int main(int argc, char *argv[]) {
    ...
    syscall(SYS_read, fd, &buffer, nbytes); /* read(fd, &buffer, nbytes) */
    return 0;
}
```

28

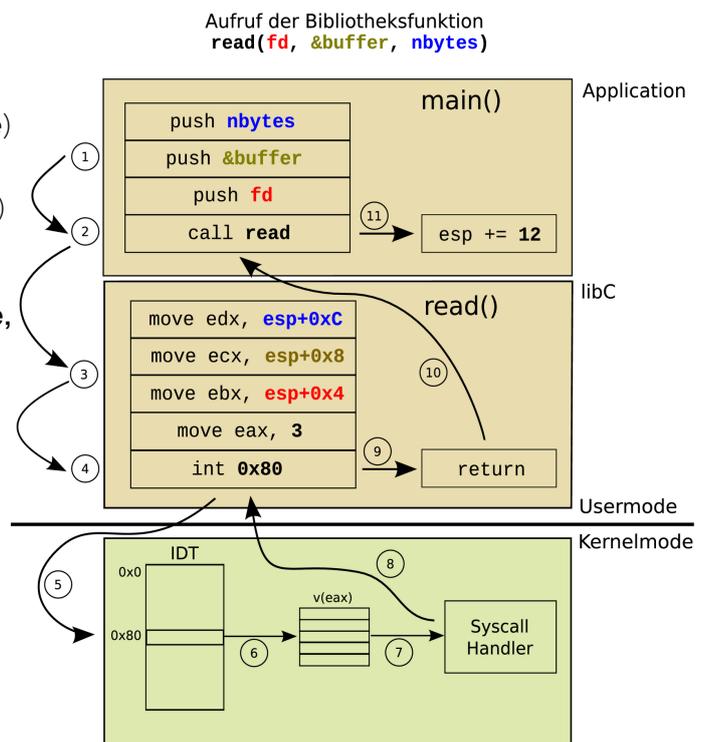
Systemstruktur



29

Ablauf eines Systemcalls

- 1) Argumente → Stack
(Konvention: Letztes zuerst)
- 2) Aufruf der Bibliotheksfunktion
(Implizit: push *Rücksprungadresse*)
- 3) Argumente in Register laden
(Stack für User und Kernel versch.)
- 4) Interrupt auslösen
- 5) Interruptnummer Index in Tabelle, hält Adressen der Zielfunktionen
- 6) Zielfunktion wählt mit **eax** Funktion aus
(Array aus Funktionspointern)
- 7) Kernel: `sys_read()`
- 8) Mode-Wechsel
(alter Userstack)
- 9) Ausführung fährt fort
- 10) Rücksprungadr. noch auf Stack
- 11) Stack aufräumen



30

Beispiel: `_exit(255)` „per Hand“

- Parameter von `Systemcalls`:
 - < 6 Parameter: Parameter werden in den Registern `ebx`, `ecx`, `edx`, `esi`, `edi` abgelegt
 - >= 6 Parameter: `ebx` enthält Pointer auf *Userspace* mit Parametern
- Aufruf des `sys_exit` Systemcalls per Assembler
 - `void _exit(int status)`
(beende den aktuellen Prozess mit Statuscode *status*)
 - `sys_exit` Systemcall hat die Nr. 0x01

```
myexit.c
int main(void) {
    asm("mov $0x01, %eax\n" /* syscall # in eax */
        "mov $0xff, %ebx\n" /* Parameter 255 in ebx */
        "int $0x80\n"); /* Softwareinterrupt an Kernel */
    return 0;
}

pohl@host:~$ ./myexit
pohl@host:~$ echo $?
255
pohl@host:~$
```

