

UNIX-Schnittstelle =====

2. Threads =====

Alle Beispiel-Quellen mittels SVN unter:

<https://svn.informatik.hu-berlin.de/svn/unix-2014/Threads>

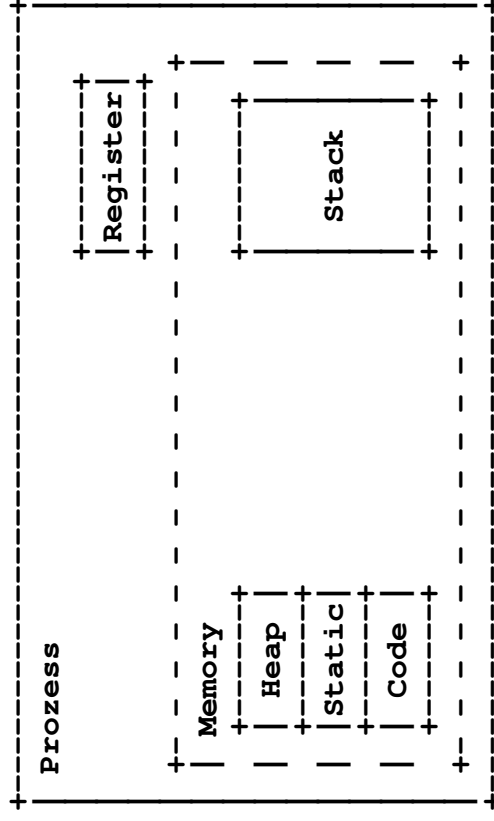
2.1. Vorbemerkungen =====

Was ist ein Thread?

Einzelner, sequentieller Steuerungsfluss in einem Programm.
Die meisten klassischen Programme bestehen aus einem Thread (single thread).

Neu: Multithread Unterstützung: Das Betriebssystem erlaubt, dass ein Programm mehrere Threads enthält (multithread process) Dabei wird kein vollständiger neuer UNIX-Prozess benutzt. Heap, Code, Static-Data werden von den Threads gemeinsam benutzt. Stack und Register besitzt jeder Thread für sich.

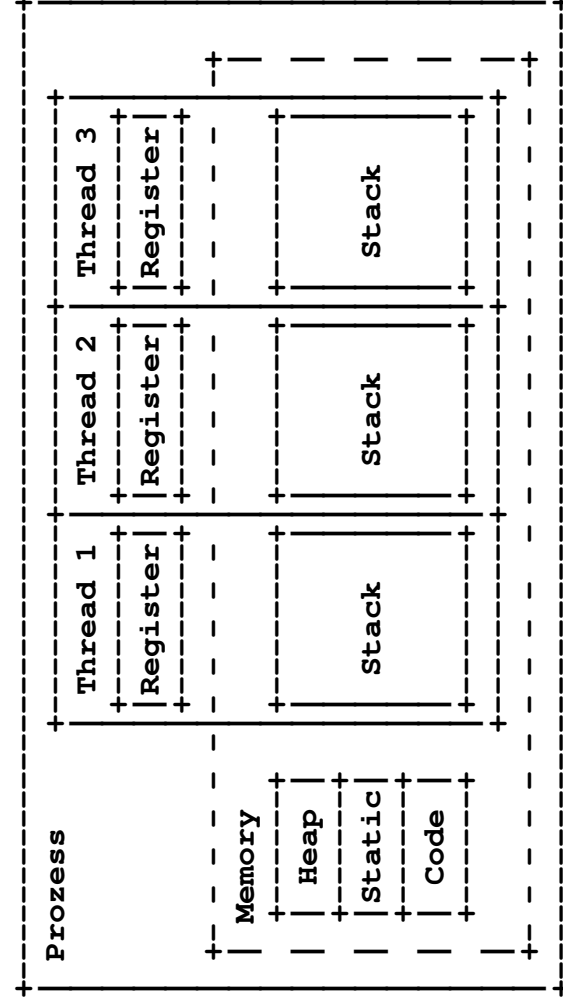
Single Threaded Process



j-p bell

Seite 3

Multithreaded Process



j-p bell

Seite 4

Beispiel:

```
void do_one_thing(int *);  
void do_another_thing(int *);  
void do_wrap_up(int, int);  
  
main()  
{  
    do_one_thing(&r1);    do_another_thing(&r2);    /*parallel*/  
    do_wrap_up(r1, r2)  
}
```

Herkömlliche Realisierungsmöglichkeiten:

Threads/Simple/simple.c - in einem Prozess

Threads/Simple/simple_processes.c - in mehreren Prozessen

j-p bell

Seite 5

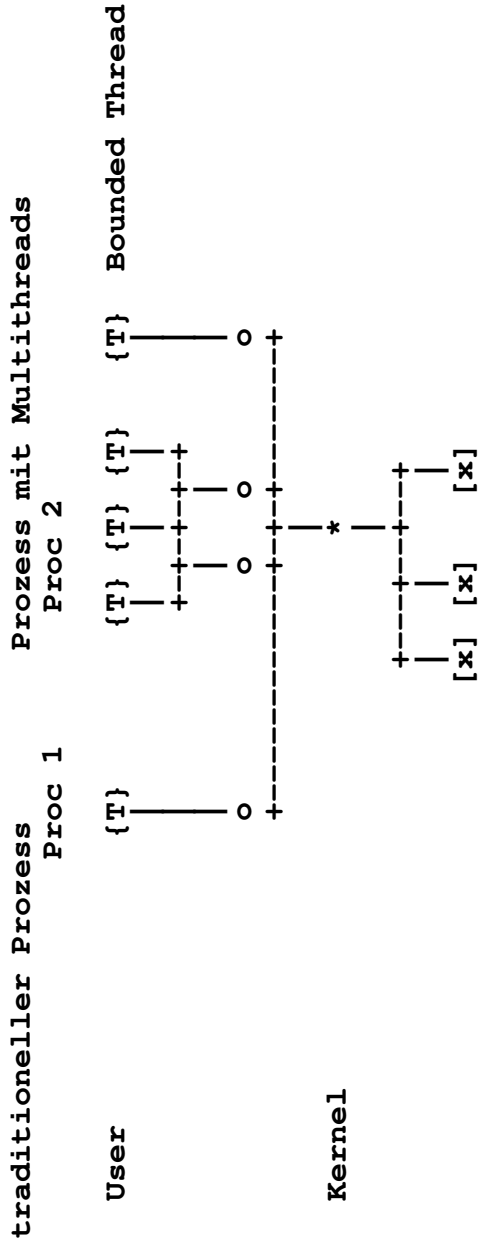
Implementationen - etwas Geschichte

```
-----  
DEC-UNIX (1993)  
  DECThreads nicht offengelegt  
  cma         Bibliothek für Digital Proprietary Interface  
             auf DECThread-Basis  
  
SOLARIS (1993)  
  LW-Prozesse - Systemcalls, offengelegt  
  Solaris Threads - ähnlich POSIX 1003.4a  
  
PTHREAD (POSIX 1003.4a)  
  ab DEC-UNIX 4.0E  
  ab Solaris 2.6: POSIX 1003.4a  
  ab Linux 2.0 - libpthread  
    bis kernel 2.4 - PTL (Emulation in mehreren Prozessen)  
    ab Kern 2.6 - NPTL (PTL mittels LD_ASSUME_KERNEL=2.4.1)
```

j-p bell

Seite 6

Allgemeine Architektur für Threadinterface



{T} - Thread, o - Execution resource (LWP, DECThread), [x] - Prozessor

j-p bell

Seite 7

2.Threads

5.2.2020

Arbeitsmodelle mit Threads

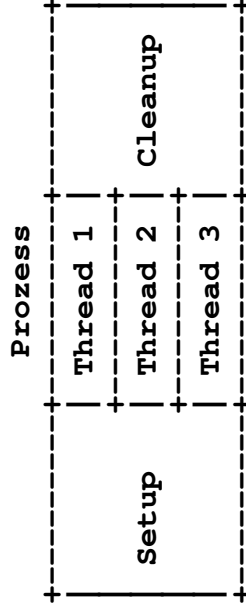
1. Boss/Worker Modell

Ein Thread (Boss) übernimmt die Steuerung und übergibt weiteren Threads (Worker) Teilaufgaben. Die Worker melden den Arbeitszustand an den Boss.

Ableitung davon ist das Work Queue Model, bei dem der Boss die Aufgaben in einer Workqueue plaziert und die Worker die Aufträge entnehmen.

2. Work Crew Modell

Mehrere Threads erledigen zusammen eine Aufgabe.



j-p bell

Seite 8

3. Pipelining Modell

Beim Pipelining Modell wird die Aufgabe in mehrere nacheinander ausführende Teilaufgaben zerlegt. Für jede Teilaufgabe wird ein Thread bereitgestellt, der die Eingangswerte vom vorhergehenden Thread übernimmt und die Ergebnisse an den nachfolgenden Thread übergibt.

```

      Prozess
+-----+-----+-----+
| Thread 1 | Thread 2 | Thread 3 |
+-----+-----+-----+

```

4. Kombination der Modelle 1.-3.

Kombinationen der Modelle 1.-3. sind für komplizierte Aufgaben üblich. Der Programmierer hat dabei alle Freiheiten.

2.Threads

Arbeiten mit Threads

1. Programmkomplexität
Die Benutzung von Treads ist genau zu überlegen und nur dort einzusetzen wo sinnvoll. Oft wird durch den Verzicht auf Threads ein Geschwindigkeitsvorteil erreicht. Auch Threads erzeugen einen Overhead. Die Lesbarkeit von Programmen kann aber durch Threads erhöht werden.
2. Synchronisationsprobleme
Zwei Threads greifen auf die gleiche Variable zu.
Code Locking (ein Lock-Punkt im Prozess)
Data Locking (kritische Variable durch Mutex-Variablen oder Semaphore geschützt), flexibler als Code Locking
3. Deadlocks
Gegenseitiges warten von Threads
eigene Deadlocks oder rekursive Deadlocks
Sheduling Deadlocks durch Prioritätsinversion (Threads blockieren sich durch überzogene Prioritätsforderungen gegenseitig)
4. Benutzung von nicht reenteranter Software
Threads benutzen gleichzeitig Bibliotheksroutinen, die nicht reenterant sind.
5. Faustregeln für die Benutzung von Locks
 - Keine Locks über I/O-Operationen
 - Keine Locks beim Ruf von nicht reenteranten Funktionen
 - Keine überzogenen Prozessoranforderungen während Locks
 - Benutzung von multiplen Locks nur in gleicher Art und Weise

Thread-Operationen - eine Übersicht

Präfix für verschiedene Threadbibliotheken:

SOLARIS-Pthread, Linux - pthread_
SOLARIS-Threads - thr_

1. Starten von Threads
pthread_create (SOLARIS, LINUX)
thr_create
thr_min_stack
2. Beenden von Threads
pthread_exit (SOLARIS, LINUX)
thr_exit
3. Abbrechen von Threads
pthread_cancel (SOLARIS, LINUX)
4. Warten auf das Ende von Threads
pthread_join (SOLARIS, LINUX)
thr_join
5. Freigeben von Threads (nach Abbruch oder Beendigung)
pthread_detach (SOLARIS, LINUX)

j-p bell

Seite 11

6. Holen eigenen Thread-Ident
pthread_self (SOLARIS, LINUX)
thr_self
7. Manipulation der Priorität von Threads

Zahl der gleichzeitig aktiven Threads (Näherungswert)
thr_setconcurrency, thr_getconcurrency

Setzen/Holen der Priorität eines Threads
pthread_getschedparam pthread_setschedparam (SOLARIS, LINUX)
thr_setprio thr_getprio

Freigeben des eigenen Prozessors für ein Thread mit
gleicher Priorität
pthread_yield (Linux)
thr_yield (Solaris)

Anhalten und starten von Threads
thr_suspend, thr_continue
8. Initialisierung

Einmaliges Abarbeitung einer Initialisierungsroutine
pthread_once

j-p bell

Seite 12

9. Manipulation von Attributen für Threads

Thread-Attribute-Objekte verwalten
 SOLARIS/LINUX: pthread_attr_init, pthread_attr_destroy

Wert für Guardsize im Attributobjekt
 pthread_attr_getguardsize_np pthread_attr_getguardsize
 pthread_attr_setguardsize_np pthread_attr_setguardsize

Art der Prioritätsvererbung im Attributeobjekt
 SOL/LINUX: pthread_attr_getinheritsched
 pthread_attr_setinheritsched

Wert für Priorität im Attributeobjekt
 pthread_attr_getprio cma_attr_get_priority
 pthread_attr_setprio cma_attr_set_priority

Art des Schedulingtypes im Attributeobjekt
 pthread_attr_getsched cma_attr_get_sched
 pthread_attr_setsched cma_attr_set_sched
 SOLARIS/LINUX: pthread_attr_getschedparam,
 pthread_attr_setschedparam,
 pthread_attr_getschedpolicy, pthread_attr_setschedpolicy,
 pthread_attr_getscope, pthread_attr_setscope

Wert für Stackgröße im Attributeobjekt
 SOL/LINUX: pthread_attr_getstacksize, pthread_attr_setstacksize
 pthread_attr_getstackaddr, pthread_attr_setstackaddr

j-p bell

Seite 13

2.Threads

2.2. Thread Bibliotheksrufe (SOLARIS/LINUX/POSIX)
 =====
 Include-File: thread.h (pthread.h für POSIX-Threads)

```
typedef unsigned int thread_t;
typedef unsigned int thread_key_t;
size_t          thr_min_stack(void);
#define         THR_MIN_STACK thr_min_stack()
/* thread flags (one word bit mask) */
#define         THR_BOUND      0x00000001
#define         THR_NEW_LWP    0x00000002
#define         THR_DETACHED  0x00000040
#define         THR_SUSPENDED 0x00000080
#define         THR_DAEMON     0x00000100
thread_t       thr_self();
void           thr_yield(void);
...

```

Bemerkungen zur Compilierung:

SOLARIS/LINUX:
 pthreads:
 cc [flag ...] file ... -lpthread [library ...]

SOLARIS:
 thread:
 cc [flag ...] file ... -lthread [library ...]

j-p bell

Seite 14

1. Starten von Threads

```
int pthread_create( pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr,
void *(*start_routine)(void *), void * arg);
int thr_create( void *stack_base, size_t stack_size,
void *(*start_routine)(void *), void *arg,
long flags, thread_t *new_thread_ID);
```

Starten eines neuen Threads in dem aktuellen Prozess. Es wird mit der Abarbeitung der Routine `start_routine` begonnen. Es kann für die Routine ein Parameter `arg` angegeben werden.

Der Stack kann spezifiziert werden, wenn keine Werte angegeben werden (`NULL,0`), werden Standardwerte genommen (aus Heap `THR_MIN_STACK` Bytes). Wenn der `thr_create` erfolgreich war und `new_thread != NULL` wird in `*new_thread` der Identifier des neuen Threads abgelegt.

Default-Attribute: `NULL` (SOLARIS/LINUX)

Flags:

```
THR_SUSPENDED - neuer Thread gestoppt, gestartet mit thr_continue()
THR_DETACHED - Thread wird nach thr_exit sofort gestrichen
                (Rückkehrwerte nicht nutzbar)
THR_BOUND     - Eigener LWP
THR_NEW_LP    - Zahl der LWP's im Pool um 1 erhöhen
THR_DAEMON   - Dämon-Thread, wird nach dem letzten thr_exit
                eines Nicht-Dämon-Thread automatisch beendet
```

Rückkehrwerte:

```
0 - OK
EAGAIN - Systemlimits (LWP) erschöpft
ENOMEM - kein Speicher
EINVAL - unzulässige Stackwerte
```

j-p bell

Seite 15

2.Threads

2. Beenden von Threads

```
void pthread_exit(void *value_ptr);
void thr_exit(void *status);
```

Beenden des aktuellen Threads. Hat der Thread den Status `DETACHED`, werden alle thread-spezifischen Objekte einschliesslich des `Exit-Status (value_ptr)` gelöscht. Andernfalls werden der `Thread-ID` und der `Exit-Status` gespeichert bis ein anderer Thread sie mit `thr_join()` abfordert.

Rückkehrwert: keiner

3. Warten auf das Ende von Threads

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **value_ptr);
int thr_join(thread_t wait_for, thread_t *departed, void **status);
```

`thr_join` blockiert den aktuelle Thread bis der spezifizierte Thread (`wait_for`) beendet wird. Der Thread muss im aktuellen Prozess sein und nicht den Status `DETACHED` haben. Wenn `wait_for` den Wert (`thread_t`) `0` hat, wartet `thr_join` auf das Ende eines beliebigen nicht `DETACHED` Thread des aktuellen Prozesses. Wenn `departed != NULL` ist, enthält `*departed` nach erfolgreicher Abarbeitung von `thr_join` den `ID` des beendeten Threads. `**value_ptr` erhält den `Exit-Status` des beendeten Threads, wenn `value_ptr!=NULL` ist.

Rückkehrwerte:

```
0 - Ok
ESRCH - ungültiger Parameter wait_for
EDEADLK - wait_for spezifiziert den aktuellen Thread (Deadlock)
```

j-p bell

Seite 16

Einfaches Beispiel mit Threads

Threads/Simple/simple_threads.c

j-p bell

Seite 17

4. Holen der eigenen Thread-Ident

```
pthread_t pthread_self(void);  
thread_t thr_self(void);
```

Holen des eigenen Thread-ID.

Rückkehrwert:
eigener Thread-ID

5. Initialisierung von Threads

```
int pthread_once(pthread_once_t *once_control,  
void (*init_routine) (void));
```

Hiermit können sich mehrer Threads so synchronisieren, dass eine Funktion init_routine nur einmal abgearbeitet wird. Die Synchronisation erfolgt über eine Datenstruktur, die durch once_control adressiert wird.

Rückwert:
immer 0

Beispiel

Einmalig Initialisierung

Threads/Simple_once/once.c

j-p bell

Seite 18

6. Manipulation der Priorität von Threads

```

Zahl der gleichzeitig aktiven Threads (Näherungswert)
int thr_getconcurrency(void)
int thr_setconcurrency(int new_level)

thr_getconcurrency ermittelt einen Näherungswert für die Zahl
der gleichzeitig aktiven Threads (LWP's). Das System bestimmt
selbst wieviele LWP's für eine bestimmte Anzahl von ungebundenen
Threads notwendig sind. Mit thr_setconcurrency kann der Program-
mierer die Zahl der LWP's ändern. Der übergebene Wert
new_level dient dem System als Hinweis.

Rückkehrwert:
thr_getconcurrency - Wert
thr_setconcurrency:
0 - Ok
EAGAIN - Systemressourcen überschritten
EINVAL - negativer Wert

```

Setzen/Holen der Priorität eines Threads

```

int thr_getprio(thread_t target_thread, int *priority);
int thr_setprio(thread_t target_thread, int priority);
SOLARIS/LINUX:
int pthread_getschedparam(pthread_t target_thread,
int *policy, struct sched_param *param);
int pthread_setschedparam(pthread_t target_thread,
int policy, const struct sched_param *param);

struct sched_param {
    int __sched_priority;
};

pthread_getschedparam, thr_getprio speichert die aktuelle Priorität
des Threads thread nach param.__sched_priority .
pthread_setschedparam, thr_setprio setzt die aktuelle Priorität
des Threads thread auf den Wert param.__sched_priority .

Rückkehrwert:
0 - OK
ESRCH - Thread existiert nicht im aktuellen Prozess
EINVAL - unzulässiger Prioritätswert

```

Freigeben des eigenen Prozessors

```
void pthread_yield();  
void thr_yield();
```

thr_yield übergibt die Steuerung an einen anderen Thread mit gleicher oder höherer Priorität.

Anhalten und starten von Threads

```
int thr_suspend(thread_t target_thread);  
int thr_continue(thread_t target_thread);
```

thr_suspend stoppt sofort die Arbeit des durch **target_thread** spezifizierten Threads. **thr_continue** aktiviert den durch **thr_suspend** gestoppten. bzw. durch **thr_create()** noch nicht gestarteten Thread **target_thread** wieder. **thr_suspend** hat auf einen gestoppten Thread keine Wirkung. **thr_continue** hat auf einen arbeitenden Thread keine Wirkung.

Beispiel Copy (mit SUN-Threads)

Nur für Solaris!!!!

Kopieren von Standard-Eingabe nach Standard-Ausgabe

Threads/My/copy.c

Wirkung von fork

```
Threads/Fork/fork.c - fork in einem Thread  
Threads/Fork/fork1.c - fork1 (Solaris)  
Threads/Fork/fork2.c - fork  
Threads/Fork/fork3.c - forkall (Solaris)  
Threads/Fork/vfork.c - vfork, unsicher
```