

EMES: Eigenschaften mobiler und eingebetteter Systeme

Betriebssysteme: rtLinux

Dipl. Inf. Jan Richling
Wintersemester 2005/2006



- Fünfeinhalb Vorlesungen:
 - Embedded- und RT-Betriebssysteme
 - Beispiel: Windows CE
 - Beispiel: RT-Linux
 - Beispiel: PalmOS
 - Beispiel: OSEK und PURE
 - Beispiel: Windows XP embedded (fakultatives Selbststudium mit Material auf CD)

Real-Time Linux (rtLinux)

Real-Time auf Basis von Linux - warum?

- Linux ist open source — Beliebiger genaues Wissen über Abläufe im Systemkern ist möglich
- Linux ist frei verfügbar — breites Einsatzfeld in der Forschung und der Lehre (und Industrie)
- Linux läuft auf kostengünstiger Hardware
- Linux ist ein “full-featured” OS — vorhandenes kann benutzt werden



rtLinux — Geschichte

- 1995/1996: Master Thesis von Michael Barabanov am New Mexico Institute of Technology unter Leitung von Assist. Prof. Victor Yodaiken
- 1998: Gründung von FSMLabs (Finite State Machine Labs) zur Weiterentwicklung und Vermarktung
- 1999: Entwicklung zu Posix-Threads und Kompatibilität zu POSIX 1003.13 “minimal realtime operating system” Standard
- Heute:
 - Version 3
 - Umstrittene Lizenzierung, aber Kerntechnologie frei von Rechten dritter

- Harte Echtzeittasks
 - Periodisch
 - Interrupt-driven (aperiodisch)
- Zugriff auf alle Tools und Dienste des Linux-Betriebssystems
 - Entwicklungstools
 - Graphische Oberfläche
 - Analyse und Anzeige von Daten
 - Netzwerk
 - . . .

. . . auf dem gleichen Rechner zur gleichen Zeit!



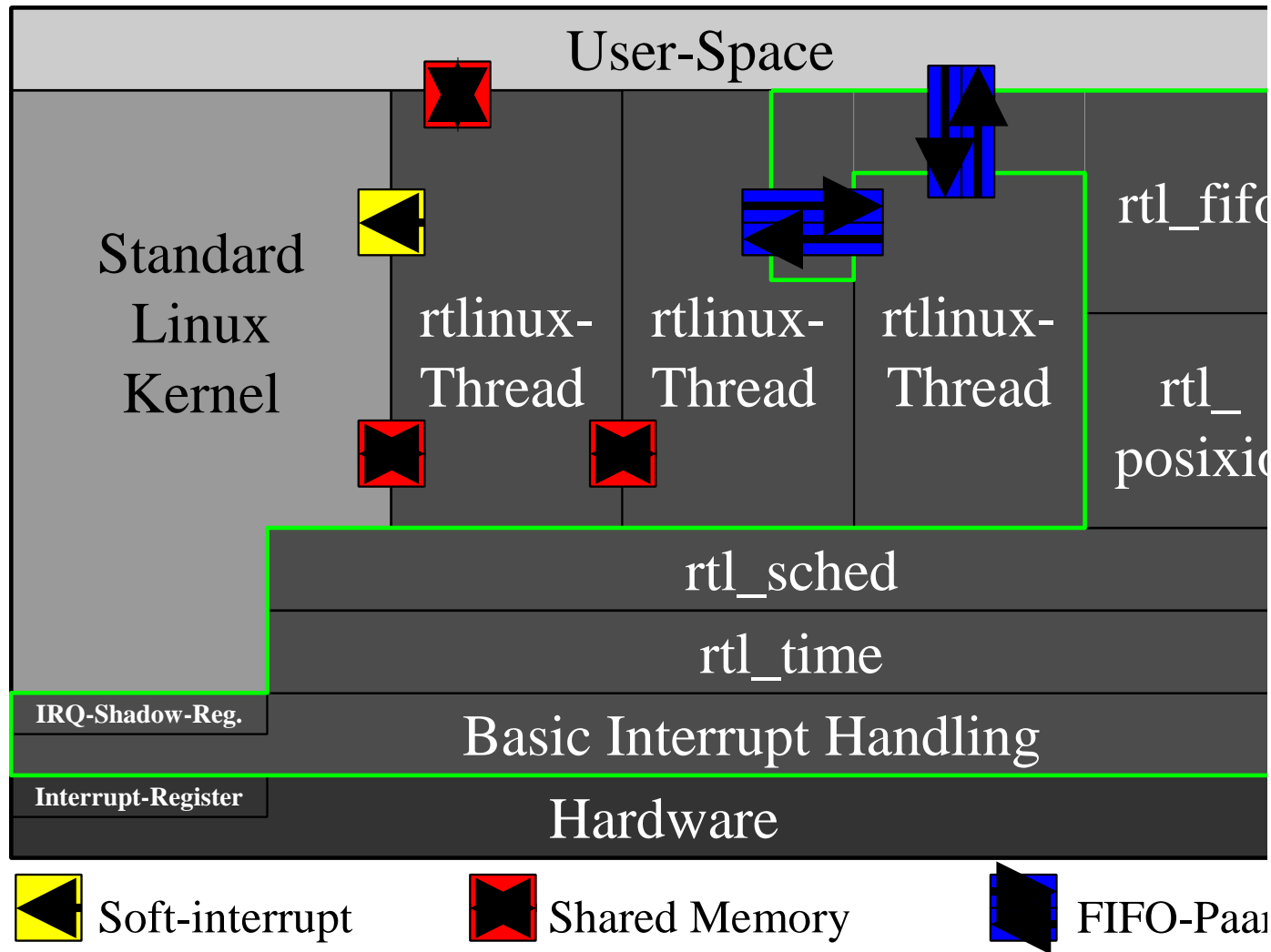
rtLinux — Idee

- Umwandlung des Linux-Codes für Interruptbehandlung in Behandlung **weicher** Interrupts
- **Harte** Interrupts werden durch die Echtzeit-Executive aufgefangen
 - Werden an Linux als weiche Interrupts weitergegeben, wenn sie für Linux bestimmt sind und Linux die Interrupts aktiviert hat
- Interrupts an RT-Tasks (u.a. Timer) werden von RT-Executive behandelt und können vom Linux nicht abgeschaltet werden

rtLinux — Architektur I

- Mini-Kernel mit uneingeschränktem Hardware-Zugriff
 - Sporadische Tasks (Interrupts)
 - Zyklische Tasks (zeitgesteuert per Scheduler)
 - Linux-Kern ist Idle-Task des Mini-Kerns
 - Ressourcenverwaltung teilweise durch Linux-Kern
- Interprozeßkommunikation
 - Zwischen RT-Tasks:
 - * Queues
 - * Semaphore
 - * Mutexes
 - * Shared Memory
 - Zwischen RT-Tasks und Linux-Tasks
 - * RT-FIFOs
 - * Shared Memory

rtLinux — Architektur II



rtLinux — Funktionalität: Systemrufe

- Scheduling (beliebig per Modul)
 - Preemptives Prioritäten-Scheduling (SMP-fähig)
 - EDF-Scheduling (Nur Version 1.x)
- Taskverwaltung
 - Create, Delete, Suspend, Wakeup, Wait, Makeperiodic
- Interrupt Handler
 - Sperrt Linux-Interrupt und startet sporadische Task
 - simuliert Interrupt-Register für Linux-Kern
- Zeitverwaltung
 - Aktuelle Systemzeit ermitteln
 - Funktionen zur Schaffung eigener Scheduler

rtLinux — Funktionalität: Kommunikation

- IPC (zwischen RT-Tasks)
 - Create/Delete Queue/Semaphore
 - Send/Receive Message/Semaphore
 - Mutexes
- RT-FIFOs (zwischen RT-Tasks und Linux-Prozessen)
 - Create, Delete, Resize, Clear, Put, Get
 - Kernelspace-Handler
- Shared Memory

rtLinux — Änderungen an Linux

- Interrupt Handler auf unterster Ebene angepaßt an weiche Interrupts
- CLI/STI ersetzt durch S_CLI und S_STI
- Real-Time clock handler verwaltet Zeit
- RT-Scheduler ist ladbares Kernelmodul
- RT-Tasks sind ladbare Kernelmodule

Gerätetreiber von Linux funktionieren weiter

rtLinux — POSIX-Kompatibilität

- Version 1 von 1995: Simple API mit vielen Beschränkungen
- Ziel: Kompatibilität zu Standards
- POSIX 1003
 - Viele Funktionen mit viel Overhead
 - z.B. Filesystem mit Links, vielen Verzeichnisebenen, usw.
- Aber: POSIX 1003.13 “minimal realtime system”
 - Anwendungsumgebung: Einzelner multithreaded POSIX-Thread auf dedizierter Hardware
 - rtLinux-Task wird zu POSIX-Thread
 - rtLinux-Interrupt-Handler wird zum Signal Handler
 - Linux läuft als Thread der niedrigsten Priorität

rtLinux — Echtzeit-Performance

- Worst Case Interrupt Latency auf Standard-PC-Hardware: 20 μs
- Aber
 - PC-Hardware ist nicht für Echtzeit entwickelt
 - Einige (billige) PCI-Karten blockieren PCI-Bus für Mikrosekunden zum Füllen von internen FIFOs
- Hardware mit besseren Timern und besserer Interruptbehandlungshardware:
 - AMD Elan520 mit 133 MHz: Worst Case Interrupt Latency von 7 μs
 - Motorola M8260: Worst Case Interrupt Latency von 4 μs
 - Sorgfältig ausgewählte PC-Hardware: Akzeptabel niedrige Worst Case Interrupt Latency
- Jitter bei periodischen Tasks unter 5 Mikrosekunden (typisch: 1 μs)

rtLinux — Beispiel Tongenerator: Idee

- Zwei periodische Real-Time Tasks implementieren einen Tongenerator
 - Eine Task setzt ein Bit des Parallelports
 - Zweite Task löscht das Bit wieder
- Linux-Prozeß erlaubt Steuerung von Frequenz und Taskverhältnis
- Kommunikation über RT-FIFOs
- Hardware:
 - Standard-PC
 - Mini-Lautsprecher + Widerstand sind am Parallelport angeschlossen (an der Leitung für niederwertigstes Bit)

rtLinux — Beispiel Tongenerator: RT-Modul I

```
#define MODULE
/* diverse Includes geloescht */

#include <linux/rt_sched.h>
#include <linux/rtf.h>

#include "control.h"

/* the address of the parallel port */
#define LPT 0x378

RT_TASK mytask;
RT_TASK mytask2;
RT_TASK control_task;
```

rtLinux — Beispiel Tongenerator: RT-Modul II

```
void fun(int t) {  
  
    while (1) {  
        outb(t, LPT);  
        /* write to the parallel port */  
        rt_task_wait();  
    }  
}
```

rtLinux — Beispiel Tongenerator: RT-Modul III

```
int init_module(void)
{ RTIME now = rt_get_time();
  rtf_create(0, 4000);
  rt_task_init(&mytask, fun, 1, 3000, 4);
  rt_task_init(&mytask2, fun, 0, 3000, 5);

  /* the 2 tasks run periodically with an offset */
  rt_task_make_periodic(&mytask, now + 3000,
    ((RT_TICKS_PER_SEC * 50000)/1000000));
  rt_task_make_periodic(&mytask2, now + 3000+
    ((RT_TICKS_PER_SEC * 25000)/1000000),
    ((RT_TICKS_PER_SEC * 50000)/1000000));
  rtf_create_handler(0, &my_handler);
  return 0; }
```

rtLinux — Beispiel Tongenerator: RT-Modul IV

```
int my_handler(unsigned int fifo)
{
    struct my_msg_struct msg;
    int err;
    RTIME now;

while ((err = rtf_get(0, &msg, sizeof(msg)))==sizeof(msg)) {
    now = rt_get_time();
    rt_task_make_periodic(&mytask, now, msg.period);
    rt_task_make_periodic(&mytask2, now + msg.offset,
                          msg.period);}

    if (err != 0) return -EINVAL;
    return 0;}
}
```

rtLinux — Beispiel Tongenerator: User Level

```
char buf[BUFSIZE];
int main()
{
    int ctl;
    struct my_msg_struct msg;
    if ((ctl = open("/dev/rtof0", O_WRONLY)) < 0) {
        fprintf(stderr, "Error opening /dev/rtof0\n");
        exit(1);
    }
    msg.offset = ((RT_TICKS_PER_SEC * 250000)/1000000);
    msg.period = ((RT_TICKS_PER_SEC * 500000)/1000000);

    if (write(ctl, &msg, sizeof(msg)) < 0) {
        fprintf(stderr, "Can't send a command to RT-task\n");
        exit(1); } }
```

rtLinux — Beispiel Scheduling Server

- Idee:
 - CPU-Partitionierung mit festen Anteilen an CPU-Zyklen
 - Analog Scheduling Server
- Umsetzung
 - Hochpriorisierte Task (“Scheduling Server”) läuft periodisch und regelt Prioritäten der Client-Task und suspendiert diese mit “rt_task_suspend”
 - Steuerung über FIFOs von Linux aus
 - Beliebige Scheduling-Algorithmen sind vorstellbar
 - Aber: Client-Task muß RT-Task sein
- Weiterentwicklung
 - Scheduling Server (RT-Task) beeinflusst Scheduling des Linux-Kerns
 - Beliebige Clienttask

rtLinux — Beispiel POSIX-Threads I

- Einfaches Beispiel für die Benutzung von POSIX-Funktionen:
 - timespec()
 - clock_gettime()
 - clock_nanosleep()
 - pthread_create()
 - pthread_join()
- Funktion:
 - Periodischer Thread
 - Liest Daten von einem Gerät
 - Schreibt Daten auf einen FIFO
 - Prozeß unter Linux kann Daten vom FIFO lesen

rtLinux — Beispiel POSIX-Threads II

```
void *my_code(void *arg){ // argument is not used in this example.
    struct timespec t;
    struct mydata D;
    clock_gettime(CLOCK_RTL_SCHED,&t);
    while(!stop){
        copy_device_data(&D.d);
        /* ignore write fails, we just drop the data */
        write(fd,&D,sizeof(D));
        timespec_add_ns(&t,DELAY_NS);
        clock_nanosleep(CLOCK_RTL_SCHED,
                        TIMER_ABSTIME,
                        &t,
                        NULL);
    }
    return (void *)&stop;
}
```

rtLinux — Beispiel POSIX-Threads III

```
pthread_t T;  
int fd;  
int stop = 0;  
#define DELAY_NS 500000 // 500 microseconds
```

```
void cleanup_module(void){  
    stop = 1;  
    pthread_join(T, NULL);  
    close(fd);  
}
```

rtLinux — Beispiel POSIX-Threads IV

```
int init_module(void){
    if ((fd=open("/dev/rtf0",
                O_WRONLY |
                O_NONBLOCK |
                O_CREAT ))
        < 0)
    {
        rtl_printf("Example cannot open fifo\n");
        rtl_printf("Error number is %d\n",errno);
        return -1;
    }
    if( pthread_create(&T,NULL,my_code,NULL))
    {
        close(fd);
        rtl_printf("Cannot create thread\n");
        return -1;
    }
    return 0;
}
```

rtLinux — Erweiterungen, Zukunft und Ports

- Erweiterungen
 - Informationen über RT-Tasks im /proc-Filesystem
 - Treiber für serielle Schnittstelle
- Zukunft
 - rtLinux für SMP (derzeit experimentell wegen Interrupt-Routing)
 - Priority-Inheritance gegen Priority-Inversion
 - Weitere echtzeitfähige Hardware-Treiber
- Ports
 - NetBSD und FreeBSD als Idle-Task des RT-Kerns