

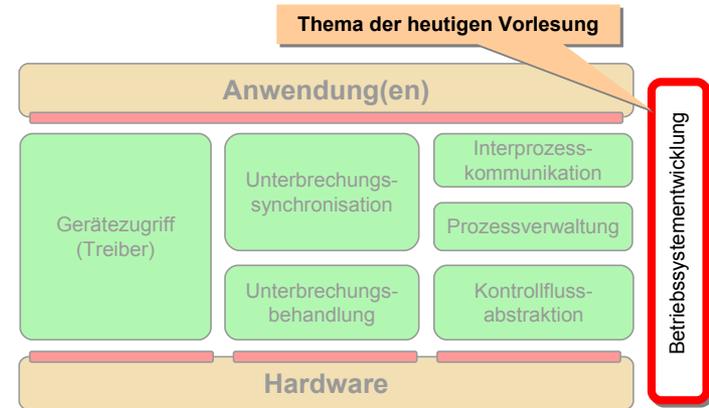
Betriebssysteme (BS)

Einstieg in die Betriebssystementwicklung



1

Überblick: Einordnung dieser VL



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

2

BS-Entwicklung (oft ein harter Kampf)

- erste Schritte
wie bringt man sein System auf die Zielhardware?
 - Übersetzung
 - Bootvorgang
- Testen und *Debugging*
was tun, wenn das System nicht reagiert?
 - „printf“ *debugging*
 - Emulatoren
 - *debugger*
 - *remote debugging*
 - Hardwareunterstützung



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

3

Übersetzung – *Hello, World?*

```
#include <iostream>

int main () {
    std::cout << "Hello, World" << std::endl;
}
```

```
> g++ -o hello hello.cc
```

- Annahme:
 - das Entwicklungssystem läuft unter Linux/x86
 - das Zielsystem ist ebenfalls ein PC
- Läuft dieses Programm auch auf der „nackten“ Hardware?
- Kann man Betriebssysteme überhaupt in einer Hochsprache entwickeln?



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

4

Übersetzung – Probleme u. Lösungen

- kein dynamischer Binder vorhanden
 - alle nötigen **Bibliotheken statisch einbinden**.
- libstdc++ und libc benutzen Linux Systemaufrufe (insbesondere write)
 - die normalen C/C++ **Laufzeitbibliotheken können nicht benutzt werden**. Andere haben wir (meistens) nicht.
- generierte Adressen beziehen sich auf virtuellen Speicher! ("nm hello | grep main" liefert "0804846c T main")
 - die Standardeinstellungen des Binders können nicht benutzt werden. **Man benötigt eine eigene Binderkonfiguration**.
- der Hochsprachencode stellt Anforderungen (Registerbelegung, Adressabbildung, Laufzeitumgebung, Stapel, ...)
 - ein eigener **Startup-Code** (in Assembler erstellt) muss die Ausführung des Hochsprachencodes vorbereiten



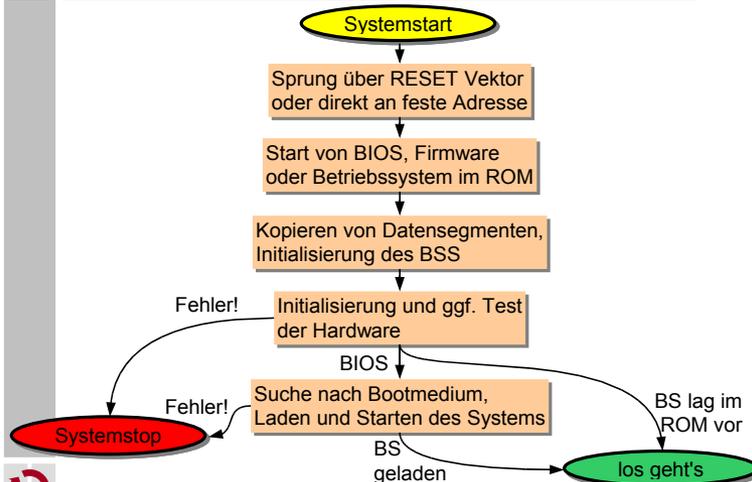
Bootvorgang

„**Bootstrapping** (englisches Wort für Stiefelschlaufe) bezeichnet einen Vorgang bei dem ein einfaches System ein komplexeres System startet. Der Name des Verfahrens kommt von der **Münchhausen-Methode**.“

„Die **Münchhausen-Methode** bezeichnet allgemein, dass ein System sich selbst in Gang setzt. Die Bezeichnung spielt auf die deutsche Legende von **Baron Münchhausen** an, der sich an seinen eigenen Haaren aus einem Sumpf gezogen haben soll. In der amerikanischen Fassung benutzte er seine Stiefelschlaufen, was die englische Bezeichnung **Bootstrapping** für diese Methode begründete.“



Bootvorgang



Bootvorgang beim PC – Boot Sektor

- das PC BIOS lädt den 1. Block (512 Bytes) des Boot-Laufwerks an die Adresse 0x7c00 und springt dorthin (blind!)
- Aufbau des „Boot Sektors“:

FAT Diskette
(DOS/Windows)

Offset	Inhalt
0x0000	jmp boot; nop; (ebx90)
0x0003	Systemname und Version
0x000b	Bytes pro Sektor
0x000d	Sektoren pro Cluster
0x000e	reservierte Sektoren (für Boot Record)
0x0010	Anzahl der FATs
0x0011	Anzahl der Stammverzeichniseinträge
0x0013	Anzahl der logischen Sektoren
0x0015	Medium-Deskriptor-Byte
0x0016	Sektoren pro FAT
0x001a	Anzahl der Köpfe
0x001c	Anzahl der verborgenen Sektoren
0x001e	boot: ...
0x01fe	0xaa55



Bootvorgang beim PC – Boot Sektor

- das PC BIOS lädt den 1. Block (512 Bytes) des Boot-Laufwerks an die Adresse 0x7c00 und springt dorthin
- Aufbau des „Boot Sektors“:

Alternative
(OO-StuBS):

Wichtig ist eigentlich nur der Start und die „Signatur“ (0xaa55) am Ende. Alles weitere benutzt der **Boot Loader**, um das eigentliche System zu laden.

Offset	Inhalt
0x0000	<code>jmp boot;</code>
0x0004	Anzahl der Spuren
0x0006	Anzahl der Köpfe
0x0008	Anzahl der Sektoren
0x000a	reservierte Sektoren (Setup-Code)
0x000c	reservierte Sektoren (System)
0x000e	BIOS Gerätecode
0x000f	Startspur der Diskette/Partition
0x0010	Startkopf der Diskette/Partition
0x0011	Startsektor der Diskette/Partition
0x0010	<code>boot:</code>
	...
0x01fe	0xaa55



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

9

Bootvorgang beim PC – Boot Loader

- einfache, systemspezifische *Boot Loader*
 - Herstellung eines definierten Startzustands der Hard- und Software
 - ggf. Laden weiterer Blöcke mit *Boot Loader Code*
 - Lokalisierung des eigentlichen Systems auf dem Boot-Medium
 - Laden des Systems (mittels Funktionen des BIOS)
 - Sprung in das geladene System
- „*Boot-Loader*“ auf nicht boot-fähigen Disketten
 - Ausgabe einer Fehlermeldung und Neustart
- Boot Loader* mit Auswahlmöglichkeit (z.B. im *Master Boot Record* einer Festplatte)
 - Darstellung eines Auswahlmenüs
 - Nachbildung des BIOS beim Booten des ausgewählten Systems
 - Laden des jeweiligen Boot Blocks nach 0x7c00 und Start



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

10

Debugging



BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

11

Der erste dokumentierte „Bug“

9/9

0800 Antenn started
 1000 stopped - antenn ✓ { 1.2700 9.030 677 025
 13:00 (033) MP - MC 1.15210000 9.037 846 895 correct
 (033) PRO 2 2.130476915
 correct 2.130676915
 Relays 6-2 in 033 failed special speed test
 in relay 11.00 test.

1100 Started Cosine Tap (Sine check)
 1525 Started Multi Adder Test.

1545 Relay #70 Panel F (moth) in relay.

First actual case of bug being found.

1700 Antenn started.
 1720 closed down.




Admiral Grace Hopper

Quelle: Wikipedia

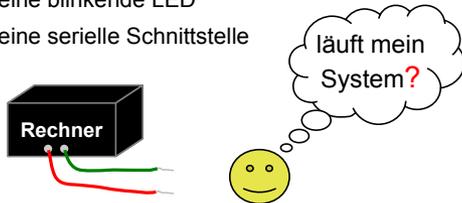


BS © 2006, 2007, 2008 Daniel Lohmann, Olaf Spinczyk

12

„printf - Debugging“

- gar nicht so einfach, da es `printf()` per se nicht gibt!
 - oftmals gibt es nicht mal einen Bildschirm
- `printf()` ändert oft auch das Verhalten des *debuggee*
 - mit `printf()` tritt der Fehler nicht plötzlich nicht mehr / anders auf
 - das gilt gerade auch bei der Betriebssystementwicklung
- Strohhalme
 - eine blinkende LED
 - eine serielle Schnittstelle



(Software-)Emulatoren

- ahmen reale Hardware in Software nach
 - einfacheres Debugging, da die Emulationssoftware in der Regel kommunikativer als die reale Hardware ist
 - kürzere Entwicklungszyklen
- Vorsicht: am Ende muss das System auf realer Hardware laufen!
 - in Details können sich Emulator und reale Hardware unterscheiden!
 - im fertigen System sind Fehler schwerer zu finden als in einem inkrementell entwickelten System
- übrigens: "virtuelle Maschinen" und "Emulatoren" sind **nicht** gleichbedeutend
 - in VMware wird z.B. kein x86 Prozessor emuliert, sondern ein vorhandener Prozessor führt Maschinencode in der VM direkt aus



Emulatoren – Beispiel "Bochs"

- emuliert i386, ..., Pentium, AMD64 (Interpreter)
 - optional MMX, SSE, SSE2 und 3DNow! Instruktionen
 - Multiprozessoremulatation
- emuliert kompletten PC
 - Speicher, Geräte (selbst Sound- und Netzwerkkarte)
 - selbst Windows und Linux Systeme laufen in Bochs
- implementiert in C++
- Entwicklungsunterstützung
 - Protokollinformationen, insbesondere beim Absturz
 - eingebauter Debugger (GDB-Stub)



Bochs in Bochs



Debugging

- ein *Debugger* dient dem Auffinden von Software-Fehlern durch Ablaufverfolgung
 - in Einzelschritten (*single step mode*)
 - zwischen definierten Haltepunkten (*breakpoints*), z.B. bei
 - Erreichen einer bestimmten Instruktion
 - Zugriff auf ein bestimmtes Datenelement
- Vorsicht: manchmal dauert die Fehlersuche mit einem Debugger länger als nötig
 - wer gründlich nachdenkt kommt oft schneller zum Ziel
 - Einzelschritte kosten viel Zeit
 - kein Zurück bei versehentlichem Verpassen der interessanten Stelle
 - beim printf-Debugging können Ausgaben besser aufbereitet werden
 - Fehler im Bereich der Synchronisation nebenläufiger Aktivitäten sind interaktiv mit dem Debugger praktisch nicht zu finden
- praktisch: Analyse von "core dumps"
 - beim Betriebssystembau allerdings weniger relevant



Debugging - Beispielsitzung

Setzen eines Abbruchpunktes

Start des Programms

Ablaufverfolgung im Einzelschrittmodus

Fortsetzung des Programms

```

spinczyk@fau148:~> gdb hello
GNU gdb 6.3
...
(gdb) break main
Breakpoint 1 at 0x8048738: file hello.cc, line 5.
(gdb) run
Starting program: hello

Breakpoint 1, main () at hello.cc:5
5      cout << "hello" << endl;
(gdb) next
hello
6      cout << "world" << endl;
(gdb) next
world
7      }
(gdb) continue
Continuing.

Program exited normally.
(gdb) quit
    
```

Debugging – Funktionsweise (1)

- praktisch alle CPUs unterstützen das *Debugging*
 - Beispiel: Intels x86 CPUs
 - die **INT3** Instruktion löst "breakpoint interrupt" aus (ein *TRAP*)
 - wird gezielt durch den *Debugger* im Code platziert
 - der *TRAP-Handler* leitet den Kontrollfluss in den *Debugger*
 - durch Setzen des **Trap Flags (TF)** im Statusregister (EFLAGS) wird nach **jeder** Instruktion ein "debug interrupt" ausgelöst
 - kann für die Implementierung des Einzelschrittmodus genutzt werden
 - der *TRAP-Handler* wird nicht im Einzelschrittmodus ausgeführt
 - mit Hilfe der **Debug Register DR0-DR7** (ab i386) können bis zu vier Haltepunkte überwacht werden, ohne den Code manipulieren zu müssen
 - erheblicher Vorteil bei Code im ROM/FLASH oder nicht-schreibbaren Speichersegmenten
- nächste Folie

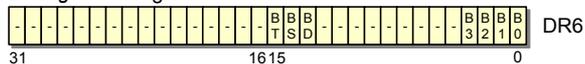
Debugging – Funktionsweise (2)

die Debug Register des 80386

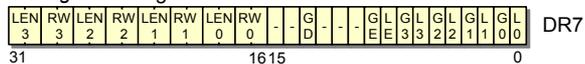
Breakpoint Register

breakpoint 0: lineare Adresse	DR0
breakpoint 1: lineare Adresse	DR1
breakpoint 2: lineare Adresse	DR2
breakpoint 3: lineare Adresse	DR3
reserviert	DR4
reserviert	DR5

Debug Statusregister



Debug Steuerregister



Debugging – Funktionsweise (2)

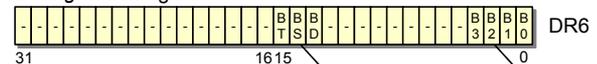
die Debug Register des 80386

Breakpoint Register

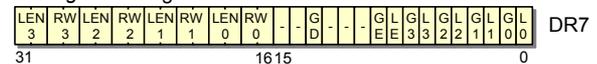
breakpoint 0: lineare Adresse	DR0
breakpoint 1: lineare Adresse	DR1
breakpoint 2: lineare Adresse	DR2
breakpoint 3: lineare Adresse	DR3
reserviert	DR4
reserviert	DR5

gibt dem Trap Handler Auskunft über die Ursache des Traps

Debug Statusregister



Debug Steuerregister



Einzelschritt

Breakpoint 0-3

Remote Debugging – Beispiel gdb (2)

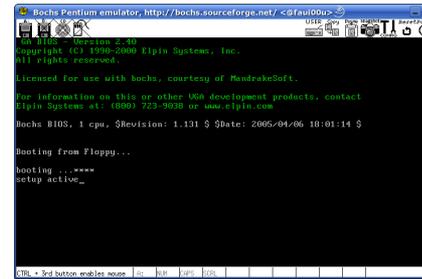
- das Kommunikationsprotokoll – kompletter Umfang
 - Register- und Speicherbefehle
 - lese/schreibe alle Register
 - lese/schreibe einzelnes Register
 - lese/schreibe Speicherbereich
 - Steuerung der Programmausführung
 - letzte Unterbrechungsursache abfragen
 - Einzelschritt
 - mit Ausführung fortfahren
 - Sonstiges
 - Ausgabe auf der *Debug* Konsole
 - Fehlermeldungen
- allein "schreibe einzelnes Register", "lese/schreibe Speicherbereich" und "mit Ausführung fortfahren" müssen notwendigerweise vom *stub* implementiert werden



Remote Debugging – mit Bochs

- durch geeignete Konfigurierung vor der Übersetzung kann der Emulator Bochs auch einen gdb *stub* implementieren

```
> bochs-gdb build/bootdisk.img
...
Waiting for gdb connection on
localhost:10452
```



Remote Debugging – mit Bochs

```
> gdb build/system
GNU gdb 6.3-debian
...
(gdb) break main
Breakpoint 1 at 0x11fd8: file main.cc, line 38.
(gdb) target remote localhost:10452
Remote debugging using localhost:10452
0x0000ffff in ?? ()
(gdb) continue
Continuing.

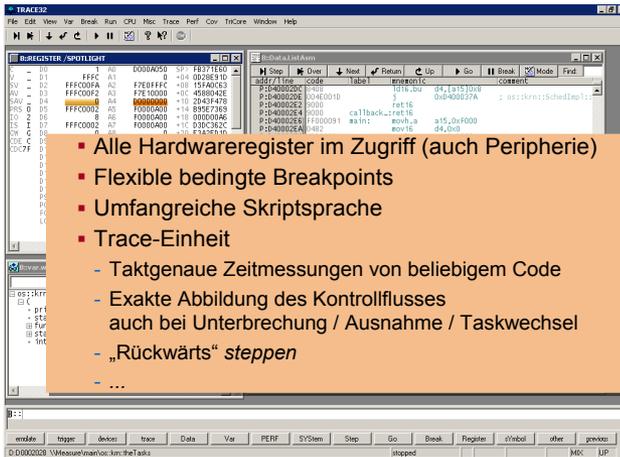
Breakpoint 1, main () at main.cc:38
38     Application
application(appl_stack+sizeof(appl_stack));
(gdb) next
43     for (y=0; y<25; y++)
(gdb) next
44     for (x=0; x<80; x++)
(gdb) next
45     kout.show (x, y, ' ', CGA_Screen::STD_ATTR);
(gdb) continue
Continuing.
```

Debugging Deluxe

- viele Prozessorhersteller integrieren heute Hardwareunterstützung für *Debugging* auf ihren Chips (*OCDS – On Chip Debug System*)
 - BDM, OnCE, MPD, JTAG
- i.d.R. einfaches serielles Protokoll zwischen *Debugging*-Einheit und externem *Debugger* (Pins sparen!)
- Vorteile:
 - der *Debug Monitor* (z.B. *gdb stub*) belegt keinen Speicher
 - Implementierung eines *Debug Monitors* entfällt
 - Haltepunkte im ROM/FLASH durch Hardware-Breakpoints
 - Nebenläufiger Zugriff auf Speicher und CPU Register
 - mittels Zusatzhardware ist zum Teil auch das Aufzeichnen des Kontrollflusses zwecks nachträglicher Analyse möglich



Debugger Deluxe: Lauterbach-Frontend



The screenshot shows the Lauterbach Debugger Deluxe interface. The main window is titled 'Lauterbach' and contains several panes. The 'Registers/Spotlight' pane on the left shows a list of registers with their values. The 'Memory' pane in the center shows a list of memory addresses and their contents. The 'Code' pane on the right shows assembly code with labels and comments. A red box is overlaid on the registers pane, containing a list of features:

- Alle Hardwareregister im Zugriff (auch Peripherie)
- Flexible bedingte Breakpoints
- Umfangreiche Skriptsprache
- Trace-Einheit
 - Taktgenaue Zeitmessungen von beliebigem Code
 - Exakte Abbildung des Kontrollflusses auch bei Unterbrechung / Ausnahme / Taskwechsel
 - „Rückwärts“ steppen
 - ...



Zusammenfassung

- Betriebssystementwicklung unterscheidet sich deutlich von gewöhnlicher Applikationsentwicklung:
 - Bibliotheken fehlen
 - die „nackte“ Hardware bildet die Grundlage
- die ersten Schritte sind oft die schwersten
 - Übersetzung
 - Bootvorgang
 - Systeminitialisierung
- komfortable Fehlersuche erfordert eine Infrastruktur
 - Gerätetreiber für printf-Debugging
 - STUB und Verbindung/Treiber für Remote Debugging
 - Hardware Debugging-Unterstützung wie mit BDM
 - Optimal: Hardware-Debugger wie Lauterbach

