

# System Monitoring mit strace

Systemcall tracing

# Gliederung

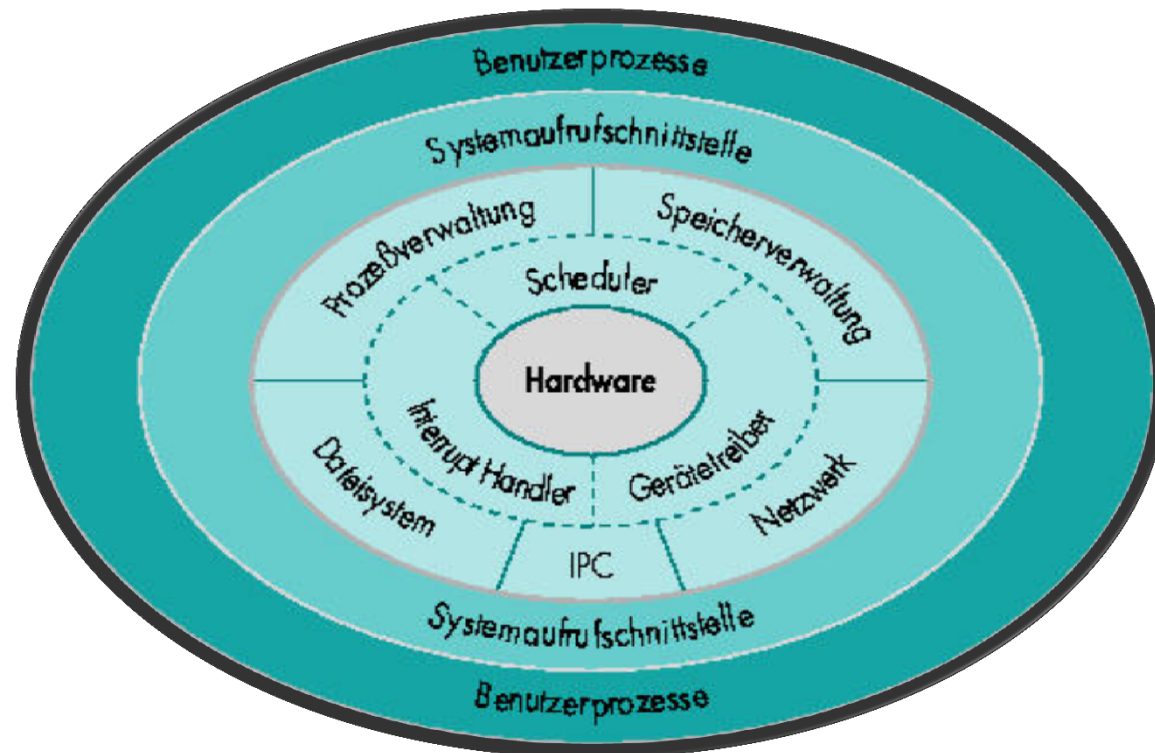
---

- ▶ Einleitung: Was ist strace
- ▶ Grundlagen zu strace
  - ▶ Kernel
  - ▶ Kernelspace vs. Userspace
  - ▶ Systemcalls
  - ▶ ptrace
- ▶ Simple strace (Demo)
- ▶ strace die wichtigsten Funktionen

# Kurze Übersicht: Was ist strace

---

- ▶ Der Name kommt von: Systemcall Tracing
- ▶ Systemcalls sind Aufrufe an den Kernel
- ▶ Mit strace lässt sich die Systemcall überwachen



# Kurze Übersicht: Was ist strace

---

- ▶ Überwachen von Systemcalls bedeutet:
  - ▶ Protokollierung:
    - ▶ der Namen der aufgerufenen Systemcalls
    - ▶ der Parameter die übergeben werden
    - ▶ der Rückgabewerte die geliefert werden
  - ▶ Typischer Anwendungsfall
    - ▶ Ein Programm startet nicht und gibt als Fehler an: „Fehler 5“

# Kurze Übersicht: Was ist strace

---

## ► strace Beispiel Output:

```
execve("./hworld", ["./hworld"], [/* 40 vars */) = 0
brk(0) = 0x1b6a000
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK) = -1 ENOENT (No such file or
    directory)
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS,
    -1, 0) = 0x7f40782d4000
access("/etc/ld.so.preload", R_OK) = -1 ENOENT (No such file or
    directory)
open("/etc/ld.so.cache", O_RDONLY) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=107986, ...}) = 0
mmap(NULL, 107986, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7f40782b9000
close(3) = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK) = -1 ENOENT (No such file or
    directory)
open("/lib/libc.so.6", O_RDONLY) = 3
```

# Grundlagen zu strace

Kernel / Systemcalls / ptrace

# Grundlagen: Der Kernel

---

- ▶ Der Kernel, immer da und nie zusehen.
- ▶ Was macht der Kernel:
  - ▶ Abstraktion der Hardware
  - ▶ Prozessverwaltung
  - ▶ Speicherverwaltung
  - ▶ Netzwerk
  - ▶ Dateisystem
  - ▶ Inter-process communication (IPC)

# Grundlagen: Der Kernel

---

- ▶ Wie macht der Kernel das?
- ▶ Monolithischer Kernel
  - ▶ Der Kernel selbst regelt alle nötigen Aufgaben
  - ▶ Es gibt keine zusätzlichen Dienste die Kernaufgaben übernehmen

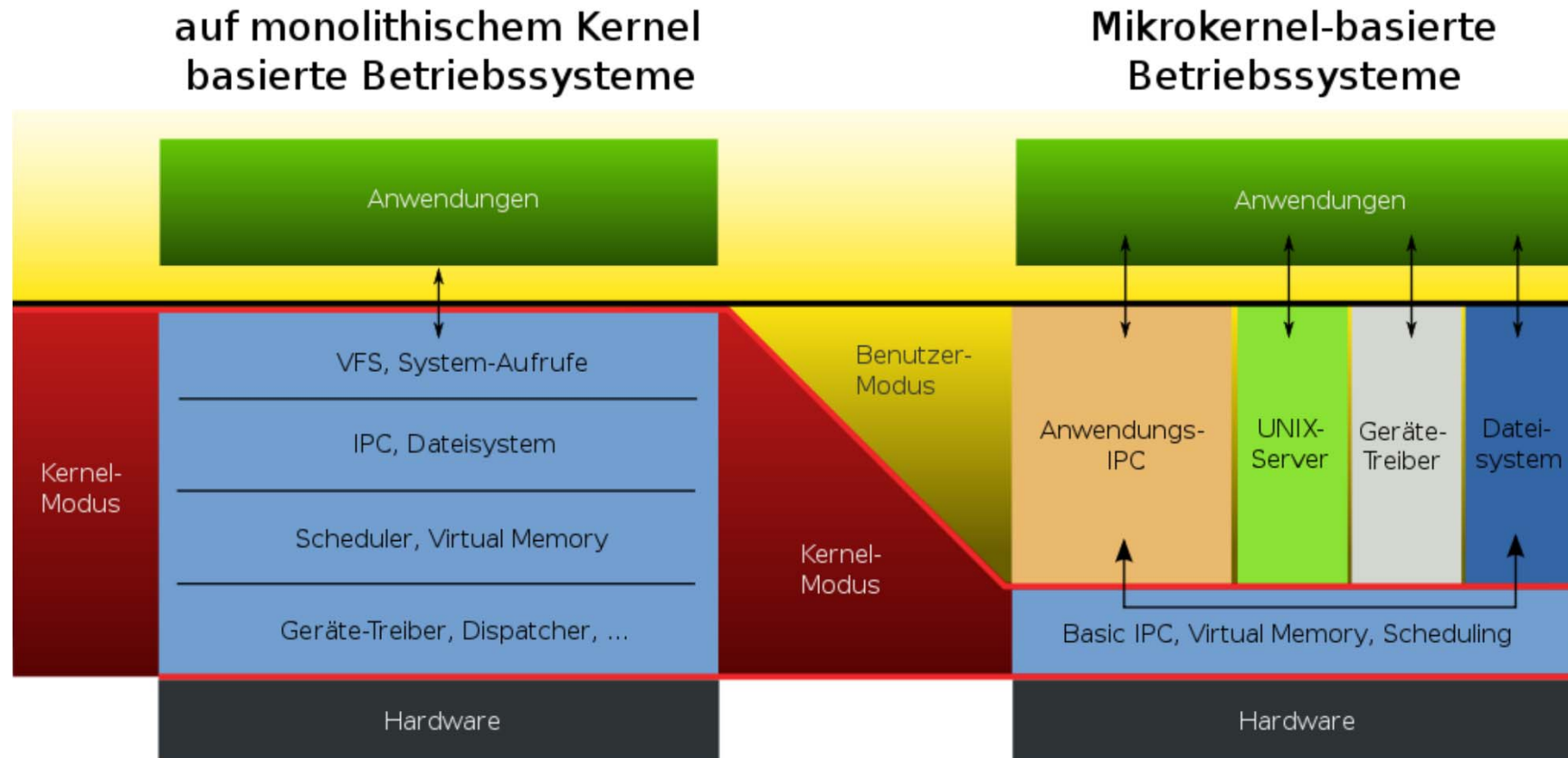


# Grundlagen: Der Kernel

---

- ▶ Wie macht der Kernel das?
- ▶ Mikrokernel
  - ▶ Der Kernel beschränkt sich auf die grundlegendsten Aufgaben
    - Prozessverwaltung
    - Speicherverwaltung
  - ▶ Andere Aufgaben werden in einer höheren Schicht, als Dienst realisiert
    - Dateisystem
    - Netzwerk

# Grundlagen: Der Kernel



# Grundlagen: Der Kernel

---

## ▶ Mikrokernel

### ▶ Pro:

- ▶ Modular aufgebaut, gutes Software Design
- ▶ Sicherer gegen Abstürze

### ▶ Kontra:

- ▶ Langsam

## ▶ Monolithischer Kernel

### ▶ Pro:

- ▶ Schnell

### ▶ Kontra:

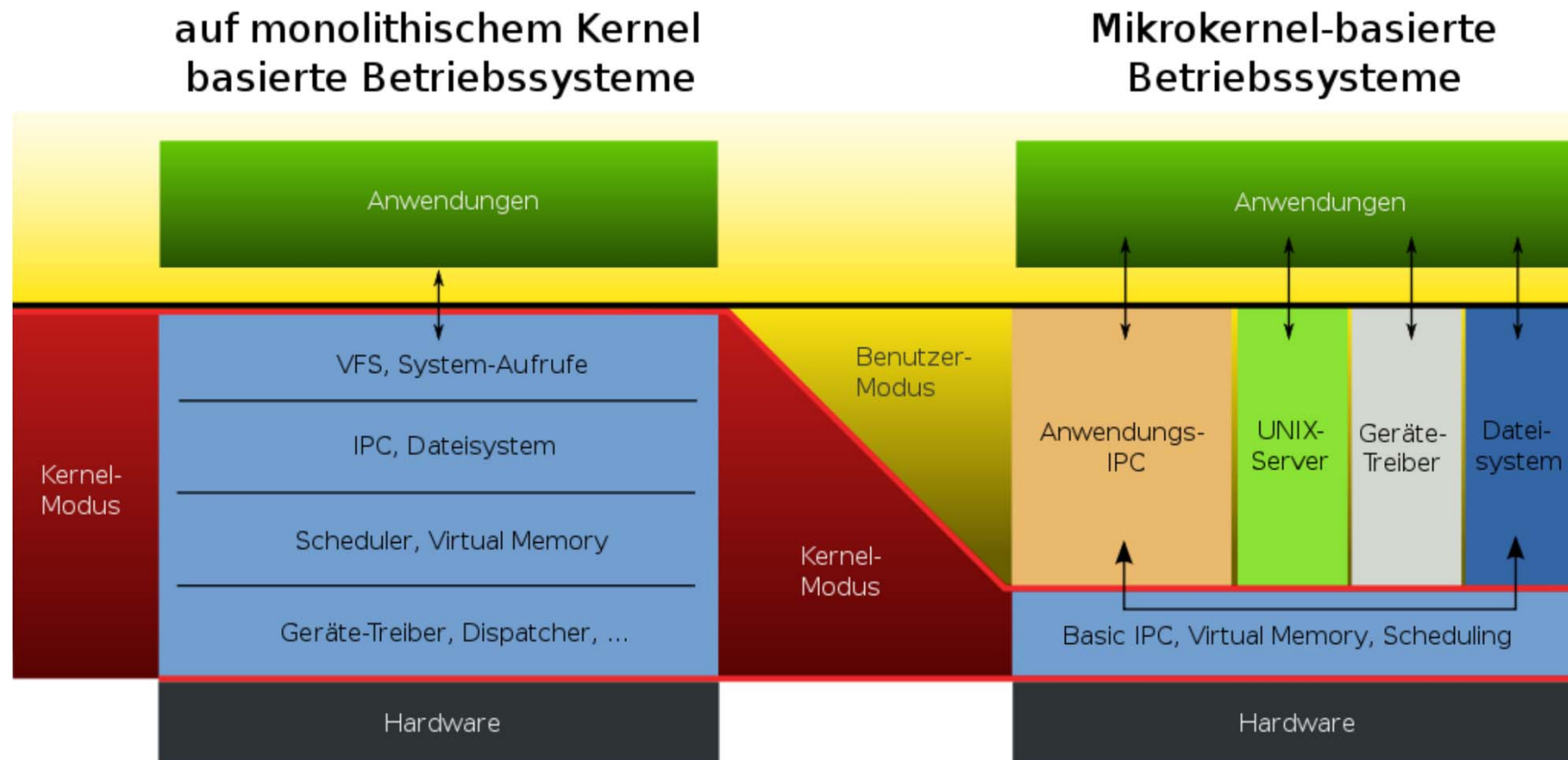
- ▶ Code ist unübersichtlicher
- ▶ Etwas unsicherer gegen Abstürze

# Grundlagen: Der Kernel

---

- ▶ **Userspace und Kernelspace**
  - ▶ In Linux Systemen wird der Speicher in zwei Bereiche getrennt
  - ▶ **Den Kernelspace:**
    - ▶ Hier laufen die Service die der Kernel bereitstellt.
    - ▶ Ins Besondere die Systemcalls
  - ▶ **Den Userspace:**
    - ▶ Hier laufen alle Userprozesse
    - ▶ d.h. alles außer dem Kernel

# Grundlagen: Der Kernel



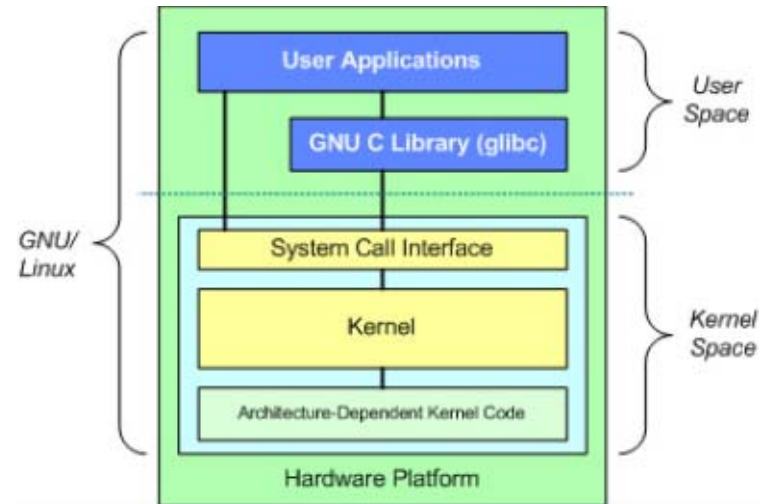
# Grundlagen: Systemcalls

---

- ▶ **Systemcalls sind Aufrufe an den Kernel**
  - ▶ Datei öffnen, Speicher anfordern, auf den Bildschirm schreiben
- ▶ Sie bilden die Brücke zwischen Kernelspace und Userspace
- ▶ Sie sind die einzige Möglichkeit mit dem Kernel zu kommunizieren

# Grundlagen: Systemcalls

---



# Grundlagen: Systemcalls

---

- ▶ Hat jemand schon mal einen gesehen?
- ▶ Systemcalls werden von den Standardbibliotheken der Programmiersprachen gekapselt.

- ▶ Java: `System.out.print(„Hello World“);`

- ▶ C: `printf(„Hello World“);`

- ▶ Systemcall (in C):

```
char buf[] = „Hello World“;  
syscall(4, 1, buf, 11);
```



# Grundlagen: Systemcalls

---

## ▶ Systemcall „write“ in Assembler (32bit)

```
section .data
    s:      db 'Hello world',10
    sLen:   equ $-s

_start:
    mov eax, 4           ; Nr. des syscall
    mov ebx, 1           ; Nr. des Outputs (1 = stdout)
    mov ecx, s           ; der String
    mov edx, sLen;      ; Länge des Strings

    int 80h             ; löst den Interrupt aus
```

# Grundlagen: ptrace

---

- ▶ Ein Systemcall im Speziellen: ptrace
- ▶ strace basiert wesentlich auf ptrace
- ▶ Möglichkeiten mit ptrace:
  - ▶ Auslesen von Werten im Adressraum des Prozesses
  - ▶ Manipulieren von Werten im Adressraum des Prozesses

# Grundlagen: ptrace

---

- ▶ **Einsatzgebiet:**
  - ▶ Tracing Tools wie strace
    - ▶ Anhängen an Prozesse
    - ▶ Zyklisches auslesen des Prozessadressraums
  - ▶ Debugger wie GDB
    - ▶ Breakpoint Debugging
    - ▶ Single Step Debugging
  - ▶ Code Injection
    - ▶ positive wie negative

# Grundlagen: ptrace

---

- ▶ **Aufruf:** `ptrace(opt, pid, addr, data)`
- ▶ **ptrace die wichtigsten Optionen:**
  - ▶ `PTRACE_ATTACH, PTRACE_DETACH`
    - ▶ Aktiviert/deaktiviert die Verfolgung eines Prozesses. Der Prozess wird bei jedem Signal unterbrochen und der Verfolger informiert.
  - ▶ `PEEKUSR, PEEKTEXT, PEEKDATA`
    - ▶ Daten den aus den Registern, dem Textbereich, dem Datenbereich können ausgelesen werden

# Grundlagen: ptrace

---

- ▶ ptrace die wichtigsten Optionen:
  - ▶ POKEUSR, POKETEXT, POKEDATA
    - ▶ Daten in die Register, dem Textbereich, den Datenbereich schreiben
  - ▶ PTRACE\_SYSCALL
    - ▶ Der Kern startet die Ausführung des Prozesses, er stoppt ihn bevor und nachdem ein Systemcall ausgeführt wird.
  - ▶ PTRACE\_SINGLESTEP
    - ▶ Im Singlestep Modus unterbricht der Kern, den Prozess, nach jeder Assembler-Anweisung

# Grundlagen: ptrace

---

- ▶ Implementation von sstrace (simple strace)
  
- ▶ Drei wesentliche Teile
  1. Dem Kernel mitteilen das der Prozess verfolgt werden soll (attach)
  2. Anhängen an den (jeweils) nächsten Systemcall
  3. Auslesen der Informationen

# Grundlagen: ptrace

---

- I. Dem Kernel mitteilen das der Prozess verfolgt werden soll
  - a. Die Signale vom Childprozess abfangen. (Einen Listener einhängen)
  - b. Den Prozess <pid> zum Child Prozess machen. Das eigentliche „Anhängen“, der Prozess <pid> wird zum Childprozess des tracing Programmes

```
ptrace(PTRACE_ATTACH, <pid>, 0, 0);
```

# Grundlagen: ptrace

---

2. Anhängen an den (jeweils) nächsten Systemcall
  - a. Der Prozess <pid> soll vor und nach jedem Systemcall unterbrechen, und ein Signal an den Parentprozess schicken

```
ptrace( PTRACE_SYSCALL, <pid>, (char*)1, 0 )
```



# Grundlagen: ptrace

---

## 3. Auslesen der Informationen

- a. Die, in den Registern stehenden Werte werden ausgelesen.

```
val = ptrace(PTRACE_PEEKUSER, pid, off, 0)
```

# Grundlagen: ptrace

---

## Demo Simple Strace (sstrace)

strace

Die wichtigsten Optionen

# strace

---

- ▶ **Aufrufe:**

- ▶ `strace -p <pid> [-o outfile]`

- ▶ `strace [-o outfile] command`

# strace

---

## ▶ Optionen:

- f Traced die auch entstandene Childprozesse
- i gibt den Instruktions-Pointer mit aus (Adresse)
- e Filtert die Ausgabe. Wird „**file**“ übergeben werden nur Systemcalls die mit files zusammenhängen getraced.
  - e **file**
  - e **trace=open**
  - e **open**
  - e **read=open**

# strace

---

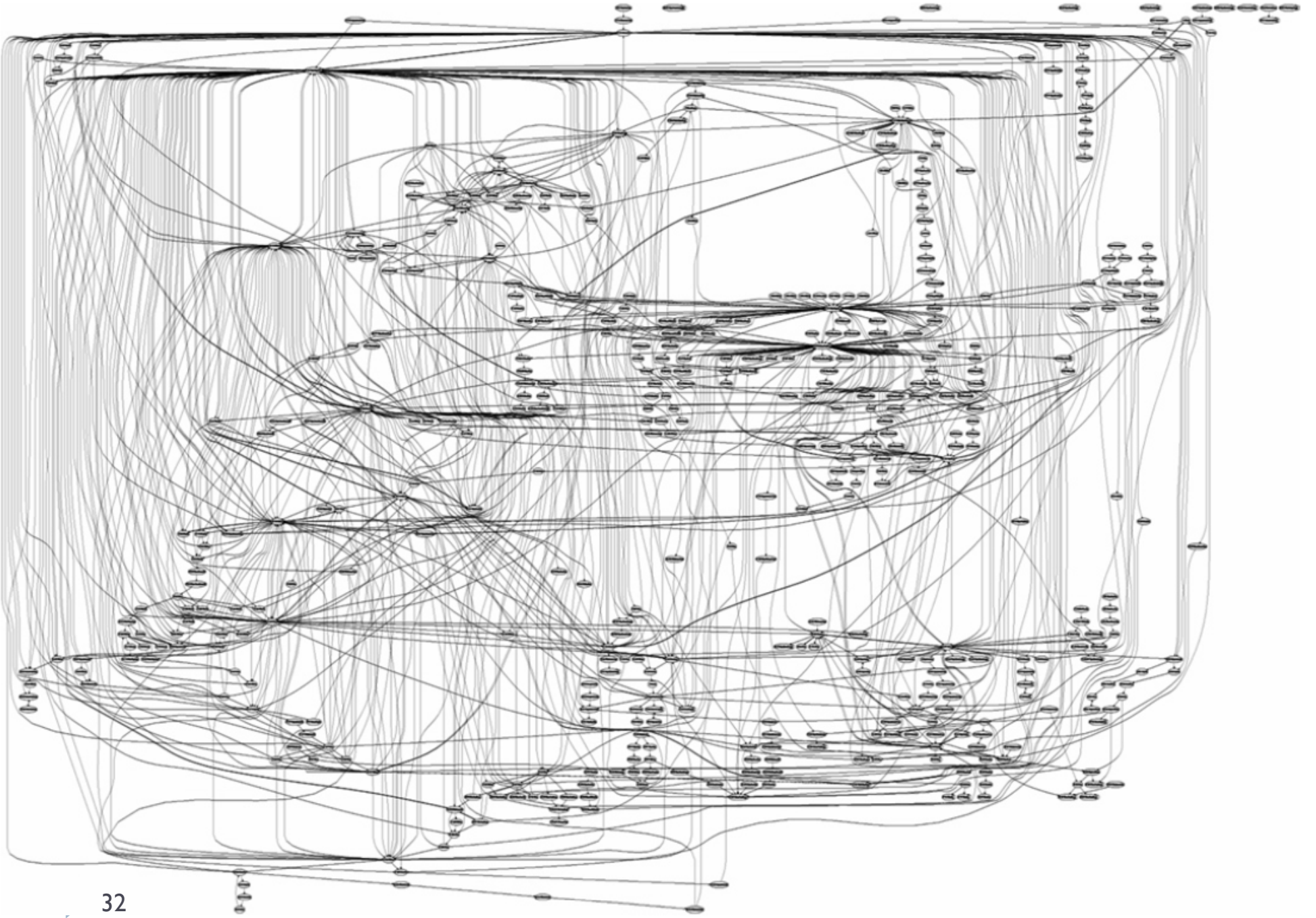
## ▶ Optionen:

- c** gibt eine Statistik über die aufgerufenen Systemcalls aus
- O** ein vorher gemessener Overhead wird gegeben, um die Genauigkeit der Statistik zu verbessern
- u** startet den Prozess mit der uid und gid des gegebenen Users
- E** Systemvariablen für den Prozess mit geben

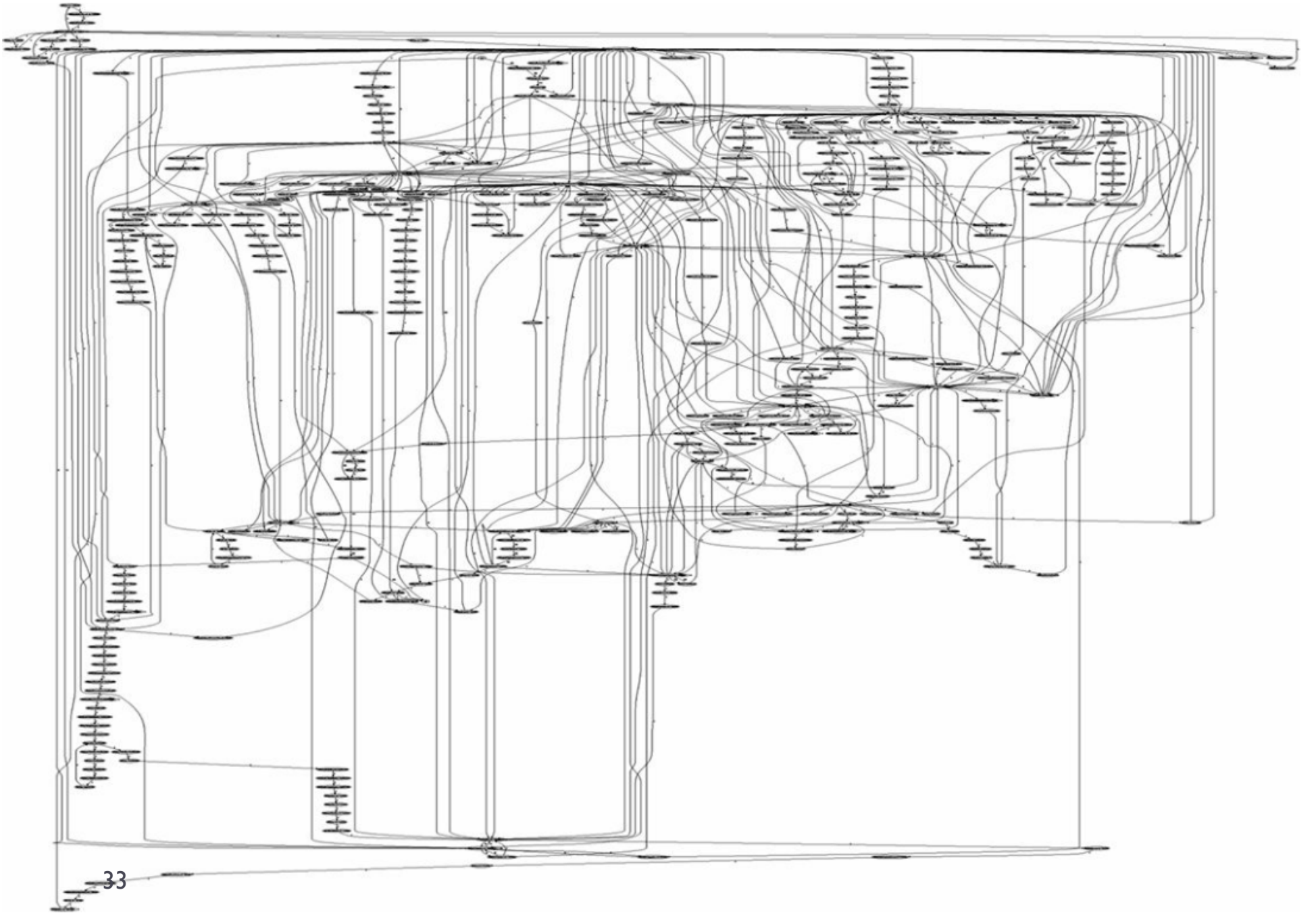
strace

---

Demo







# System Monitoring mit strace

---

Frage, Antworten, Diskussionen ...

... und ansonsten, besten Dank für's zuhören!

# Quellen

---

- ▶ In Reihenfolge des Auftretens:
  - ▶ <http://research.intelego.net/heise/ix/1999/03/120/art.htm>
  - ▶ [http://de.wikipedia.org/wiki/Monolithischer\\_Kernel](http://de.wikipedia.org/wiki/Monolithischer_Kernel) (wird mehrfach verwendet)
  - ▶ <http://www.ibm.com/developerworks/linux/library/l-linux-kernel/>
  - ▶ Die beiden letzten Graphen:
    - ▶ <http://thermalnoise.wordpress.com/2006/05/09/syscall-graph-apache-vs-iis/>