# Schnelleres Suspend-to-NVRAM in PAVE/FreeBSD

Masterprojekt

25.03.2025

Jonathan Krebs

Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg





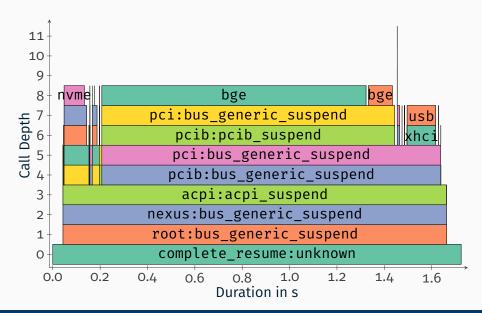
Friedrich-Alexander-Universität

Technische Fakultät

#### **Motivation**

- In PAVE soll FreeBSD nach Stromausfall transparent weiterlaufen
- System läuft in nicht flüchtigem Hauptspeicher (NVRAM)
- Bei Stromausfall flüchtigen Zustand mit Restenergie sichern
- Aktuell: Suspend-to-NVRAM analog zu Suspend-to-RAM
- Suspend der Geräte macht Großteil der Zeit (1.6s, ca. 95%) aus

### Ausgangszustand



### Anforderungen

- Suspend-Dauer reduzieren
- Treiberunabhängig
- Transparent für Anwender

### Suspend-to-(NV)RAM in FreeBSD

System beruhigen (Prozesse, Dateisysteme)

Auf Boot-CPU wechseln

Suspend-Callback der Geräte

Register sichern

Platformspezifisches Schlafen

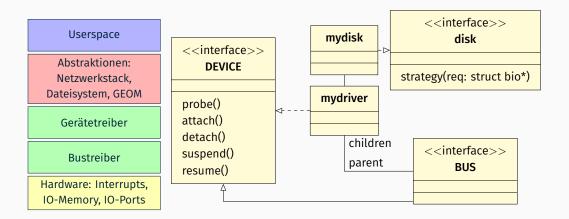
Einschlafen (suspend)

#### Gerätetreiber: Busse und Hierarchie

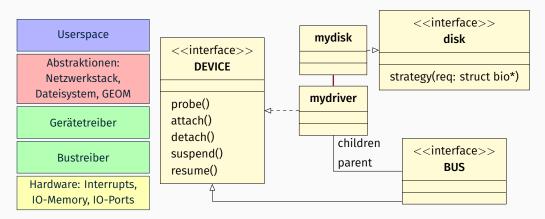
- Geräte bilden einen Baum
- Innere Knoten heißen Busse,
  - Hardware-Busse wie z.B. PCI, USB,
  - Hierarchie durch Software (root\_bus, nexus, ACPI)
  - stellen Bus-Spezifische Hilfsmethoden zur Verfügung (PCI, virtio)
- In ACPI/NVRAM-Suspend-Routine: DEVICE\_SUSPEND(root\_bus);

```
ionny@charon-freebsd:~$ devinfo
nexus0
  efirtc0
  smbios0
  ram0
  apic0
  acpi0
    acpi ec0
    cpu0
      acpi perf0
      hwpstate intel0
      cpufrea0
    ncib0
      pci0
        vgapci0
        xhci0
          usbus0
            uhuh0
               umass0
        pcib4
          pci4
            nvme0
        isab0
          isa0
        em0
```

#### Gerätetreiber: Schnittstellen



#### Gerätetreiber: Schnittstellen



#### **Problem**

Ober- und Unterseite eines Treibers lassen sich von außen nicht zuordnen

#### **Ansatz: Unterseite**

- Suspend: nichts tun
- Resume: Gerät wiederbeleben.
  - Kein resume() ohne suspend()
  - suspend() und detach() erwartet bekannten Gerätezustand. Nicht nach dem Reboot möglich
  - PCIE Hot-Unplug:
    - Signalisiert durch Interrupt und IO-Memory konstant oxFFFFFFF
    - IO-Memory emulieren
    - detach()
    - IO-Memory wieder herstellen
    - attach()

### Folge für Oberseite

Flackern: Abstraktionen der Geräte verschwinden und kommen wieder.

#### **Ansatz: Oberseite**

- Flackern verstecken: Geräte (Einträge in /dev/ und ifconfig) virtualisieren und Aufträge / Konfiguration puffern
  - Aufwändig: muss pro Gerätetyp implementiert werden
  - benötigt Zuordnung der Treiberoberseiten vor und nach dem Resume
  - Wenn nur grundlegend implementiert, droht Geschwindigkeitsverlust (Netzwerkkarte hat z.B. nur noch eine Queue, keinerlei Offloading)
- Flackern sichtbar für Benutzer (Userspace, Dateisystem)
  - Programme / Netzwerk robust konfigurieren :)
  - Dateisysteme unglücklich bei Verschwinden des Speichermediums (Kernel-Panic / EIO)
- Implementiert: Mischform. Geräte flackern, aber Speichermedien durch GEOM-Ebene stabilisiert

## Implementierung: Speichermedien stabilisieren

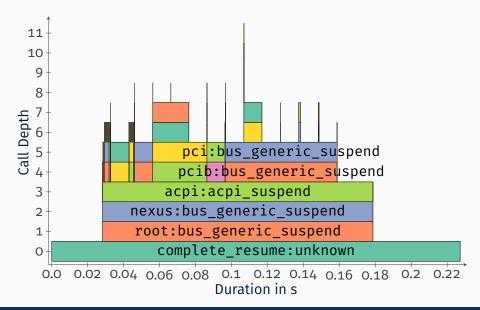
#### **Probleme**

- Verschwinden führt zu Unmount, teilweise Kernel-Panic
- für Konsistenz: suspend wartete auf Abschließen von Aufträgen.

### Lösung

- unterbrochene Aufträge nach dem Aufwachen wiederholen
- Schreibpuffer in Festplatten beachten: Schreibauftrag erst nach "Flush" abgeschlossen
- Implementiert auf Basis des vorhandenen GEOM-Moduls g\_mountver. Neu:
  - Initialisierung beim Booten,
  - Warten auf und Veranlassung von Flushes

## **Evaluation: Zeitverbrauch beim Suspend**



#### **Evaluation: Erreichte Ziele**

- Suspend-Dauer reduziert: drastisch reduziert. Verbleibend: 227ms
- transparent für Anwender: bei richtiger Konfiguration
- treiberunabhängig
- konfigurierbar, welche Geräte betroffen sind

## Future Work: Weitere Optimierungsmöglichkeiten

- Stromausfall-Suspend ist greifbar, ausprobieren
- Wie viel von der Systemberuhigung ist wirklich notwendig?
- Lock um das Suspend und Resume der Geräte kann zu undefiniert langer Verzögerung führen

### **Ende**

Fragen / Diskussion

### Implementierung: Suspend-Callbacks unterbinden

Anforderung: Es soll für jedes Gerät festgelegt werden können, ob suspend() übersprungen werden soll.

- (a) Patch in bus\_generic\_suspend
  - Standardimplementierung von suspend() in vielen Bussen oder wird dort aufgerufen, um rekursiv suspend() der Kinder aufzurufen
  - breite Abdeckung, aber ein Bus-Treiber könnte die Iteration selber implementieren
  - jedes Gerät (struct \_device) bekommt Attribut bool nosuspend: Suspend-Callback überspringen?
  - Attribut durch sysctl konfigurierbar

## Implementierung: Suspend-Callbacks unterbinden

#### Betrachtete Alternativen:

- (b) Als Knoten im Gerätebaum
  - Konzeptionell einfach, keine tiefgreifenden Änderungen nötig (als Modul implementierbar)
  - Aber: 500 Zeilen Boilerplate zum Durchreichen der PCI- und Bus-Funktionen, Bus-Spezifisch
- (c) Quellcode der Treiber anpassen:
  - nicht implementiert, da nicht treiberunabhängig
- (d) V-Table der Objekte zur Laufzeit patchen:
  - keine tiefgreifende Änderung im Kernel notwendig
  - aber dennoch implementierungsspezifisch
  - nicht implementiert.

### Implementierung: Resume

```
def nosuspend_resume(d):
m = remap_io_memory(d) # PCIE specific
d.detach()
undo(m)
d.probe()
d.attach()
def remap_io_memory(d):
m = \lceil \rceil
 for r in d.parent.get_resource_list(d):
  if r is memory and is mapped:
  for page in r:
    save virtual address and page table entry of page to m
    allocate, map and memset a new page
return m
```