# Aktuelle Entwicklungen beim Linux-Kernel

## %pre

## \$ whoami

### technischer Redakteur

# schreibe vornehmlich über Linux-Themen

# meist über das Zeug unter der Haube

# und daher auch viel über den Linux-Kernel





Ultrabooks ab 800 Euro vs. MacBook Air

### Schick, schlank, schnell

Starke Leichtgewichte mit langer Laufzeit

Touchscreens entspiegeln Adobe-Apps für Android Notensatz

Auftragsverwaltung SSDs im Dauertest

Das kommt dieses Jahr

### **CES-Neuheiten**

SYSmark erklärt OpenVPN mit Zertifikaten Kalender mit Excel Entwicklertools im Browser Windows-Kommandozeilen-Tricks

Verlässlich und vertraulich

### E-Mail wie die Profis

Dienste selbst einrichten und verwalten

Thorsten Leembuis

### Kernel-Log

Erste Vorabversion des Linux-Kernels 3.8

Linux 3.8 bringt 3.D-Unterstützung für aktuelle GeForce-Chips und ein neues Dateisystem für Flash-Datenträger. Auf Intels 386 er, für den Linux dereinst erfunden wurde, wird der im Februar erwartete Kennel allerdings nicht. mehr laufen.

Der Kernel-Treiber Nouveau wird bei Linux 3.8 alles mitbringen, damit derzu Mesa 30/9.0 gehörende Nouveau-Op-enGL-Tracibus obna susitana Knofesson. tion die 3D-Beschleunigung sämtlicher bis dato vertriebener Grafilichips der GeF arce-Serie nutzen kann. So welt haben es die Nouveau-Entwickler, die die zur Treiberprogrammierung nötigen Informationen per Reverse Engineering gewinnen, bisher noch nie geschaft; daher wurden einige Fermi GPUs und die seit zehn Monaten verkauften Grafflichips der Kepler Generation bis lang nur einneuchdinkt unterstützt. Für viele Cs wind Nvidias proprietärer Grafiltreiber aber auch weiter die bessere Wahl bleiben, da Nouveau-die schnelleren Betriebsmodi moderner Nvidia-Chips nicht aktivieren kann und daher nur dürftine 1D-Performance liefert; auch bei der Unterstützung für die Lüfterregelung und an anderen Stellen ha-

Linux 3.8 bringten treals einen einfachen Kernel-Grafiktreiber für die Godikkerne mit, die in Nuidias SoCs System on Chipl der Tegra-Generation 2 und 3 stecken. Der Treiber stammt nicht von Nvidia, sondern van einem Embedded-Entwickler der deutschen Firma Avionic Design, Nvidia hat sich allerdings überraschendin die Entwicklung eingeschaltet und vor einigen Wochen Envelterungen veröffentlicht durch die der Treiber die Beschleunigungsfunktionen dieser Grafikkerne verfligbar macht; diese Verbesserungen sind bei 1.8 noch außen vor geblieben. Zur Nutzung der Beschleunigungs/unktionen sind nach Userland-Treibernötig; derpeit deutet nichts darauf hin, dass Neidia solche unter einer Open-Source-

Bereits Ende Depember hatte Linus Tonvalds noch zahlreiche weitere Anderungen für die im

Lizenz freigeben will.

sion integriest. Der Grafiktreiber 1915 etwa erhielt Erweiterungen. durch die er die Grafikkerne in Harwell-Prozessoren nun ordentich unterstitzen soll die Intel in elinioen Monaten als Core i-4000 einführen will.

### Dateisysteme

Linux 3.8 wird das erst im Oktober von Samsung-Entwicklern orisentierte Dateloystem F26s (Flash-Friendly File System) unterstützen. Es ist für den Einsatz auf Flash-Outenträgern aufgelegt, die einen simpleren Flash Translation Layer (FTL) versen den als SSDs für Deiktop-PCs oder Server - dazu gehören USB-Sticks, Speicherkarten sowie die in Kamerus, Tablets und Smartphones integrierten Speichermedien. F2fs ist ein Loo structured file System (LPS) und füllt Datenträger von vorne nach nten; erst wenn es dort angekommen ist, beginnt es wieder vorne und nutzt zwischenzeitlich frei newoodene Beneiche, Dahei fragmentieren die Daten stark was beilf link-Datenträgern aber kein Nachteil ist. Durch Design-Kniffe soil f2fs einige beim LFS-Ansatz bekannte Probleme ver meiden und besser mit simplen FTLs harmonieren als andere UFS-Datei systeme oder Ext4.

Ext4 wind bei 3.8 Inline Duta Support beherrschen: so kann es wenige Bute Meine Datelen zusammen mit dem Inode-Eintrag speichern, was Speicherplatz sport und den Zugriff beschleunigt. Anhand von Checksummen soil XFS Metadaten-Verfälschungen durch Schwib-oder Lesefehler edvennen können. Das weiterhin experimentalle Strfs enthielt eine Replace-Funktion, die Daten schneller als zuvor von einem Laufwerk auf ein anderes transferient -- etwa beim Datenträgeraustausch im laufenden Betrieb.

Ober den bei 3.6 neuen Hyper-V Salloon Driver kann Miconsofts Hypervisor yor Laufosit die Menge des Speichers reduzieren, die ein Linux-Gastoystem nutzt. Der vor allem mit KVM und Ken eingesetzte Netzwerktreiber virtio net soil bessere Performance Selevin, da er nun mehrere Queues einrichten für Transparent Huge Pages kann; die beherricht nun auch der Tun/Tag-Treiber, der auch, aber nicht ausschließlich bei der Systemyi tualisierung zur Emulation von Netzwerk-Hardware genutzt wird. Ebenfalls neu ist der Treiber 118723ae für den PCle-WLAN-Chip Reubek RTLE723AE.

### Ressourcenfragen

Linux 3.8 soll größere, in den letzten Monaten vorgenommene Umbauarbeiten zur Unterstützung für User Namespaces weitgehend abschließen. Durch einige der Anderungen sollen in



Zukunft auch unprivilegierte Anwender einen abgeschotteten Remich mit einem Boot-Ansender aufsetzen können: der hat diese Rechte aber nur dort und soll keinen Schaden anrichten können, den der Anwender, der den Namespace angelegt hat. nicht auch direkt verunschen kann. Das ist etwa für Container interessant, damit Anwender dort auf Root-Rechte angewiesene Software betreiben können. ohne den Rest des Systems zu Linux-Entwicklung begonnen. Er gefährden.

Der Cgroup-Controller memory wird bei Linux 3.8 die Erweiterung kmem enthalten, mit der sich der Speicher begrenzen

Licet, den der Kernel selbst zur Verwaltung von Prozessen nutzt. Bel nassend konflourierten Limits soll der Kernel dadurch eine mit der Shell ausgeführte "Fork-Bombe" auch in Containem im Zaum halten können, in denen Anwender Root-Richte haben.

Sei Kenneln mit Unterstützung kann Linux 3.8 eine Jilune Zero Page" vorhalten, die als gemein samer, mit COW IC opy-on-Writel genutzter Ausgangspunkt für neue Huge Pages (große Speicherseiten) dient. Das soll den Speicherverbrauch erheblich reduzieren, wenn diese Speicher bereiche nur angefordert, aber gar nicht genutzt werden.

Nach langen, tellweise heftigen Streitigkeiten zwischen verschiedenen Kernel-Entwicklern wurden einige unter dem Schlagwort "Balancenuma" entwickelte Funktionen für Linux 3.8 auforgommen, Im Idealfall kann der Execut durch de automotisch Properties and Arbeitsspeicher zusammenhalten, die ein Prozess verwendet. Solch eine Platzierung ist für optimale Perfor mance auf den heute verbreite ten Multiprozes son Systemen mit NUMA Non-Uniform Memory Access) wichtig, dem ein Proæss emeicht dort am schnellsten den Arbeitsspeicher des Prozessors auf dem er Buft kliebe S. 1661, flei Linux 3:9 und späteren Versionen sollen verbessete Automatiken olgen, die auf den jetzt integrier ten Grundlagen aufbauen

### Bye-bye, 386er

Das Kernel 3.8 beillegende Diagnosewerkpeug Turbostat kann bei neueren Intel-Prozessoren auslesen, wie viel Watt die einzelnen Grafik- und Prozessoker ne und der Propessor als Ganzes ungefähr verbrauchen. Um Wartung und Weiterentwicklung von Linux zu erleichtern, haben die Kernel-Entwickler die Unter stützung für Intels 386er und andere CPUs entirent, die diese vor über 20 Jahren verbreitete Prozessor-Architektur verwenden der 486er und modernere x86-32-Propersonen werden weiten hin unterstützt. Auf einem 38der hatte Torvalds damais die weint dem Code aber keine Trâne nach und schrieb beim Entfernen: "Ich bin nicht sentimental. Gut, dass wir das los News

7-Tage-News

Artikelanfang

Die kleinen Perlen

Seite « 1 2 »

Themen

Kernel-Log



heise open > Kernel-Log > Kernel-Log - Was 3.8 bringt (1): Dateisysteme und Storage

Kernel-Log 21.01.2013 14:59

### Thorsten Leemhuis

Kernel-Log – Was 3.8 bringt (1): Dateisysteme und Storage

Linux unterstützt jetzt das speziell auf Datenträger
mit Flash-Chips zugeschnittene Dateisystem F2fs.
Btrfs soll bestimmte Aufgaben flotter erledigen und Ext4 kann kleine Dateien nun effizienter handhaben.

Linus Torvalds hat am Freitag die vierte Vorabversion von Linux 3.8 veröffentlicht. Er rief dabei zum Testen auf und erwähnte erfreut, die Entwicklung komme seiner Ansicht nach zur Ruhe. Alle größeren Neuerungen für Linux 3.8 haben Torvalds und seine Mitstreiter wie üblich aufgenommen, als sie mit der Entwicklung dieser Version begonnen haben. Größere Änderungen im jetzigen Abschnitt der Stabilisierungsphase sind selten, daher kann das Kernel-Log bereits jetzt einen umfassenden Überblick über die wichtigsten Neuerungen der Mitte Februar erwarteten Linux-Version geben.





### Meistgelesen

Meistkommentiert

CeBIT 2013: Linux und Open Source Hands on: Ubuntu für Smartphones Dells Ubuntu-Ultrabook jetzt bestellbar Ubuntu für Tablets und Smartphones zum Ausprobieren Ubuntu Touch jetzt mit Daily Builds

### früher ein sehr aktiver Fedora-Entwickler



page

discussion

history

edit

move

unwatch

### WIKI

- → <u>Fedora Project</u> Wiki
- → News
- → Events
- → Features
- Recent changes
- Random page
- → Help

### NAVIGATION

- → Home
- → Get Fedora
- → Join Fedora

### SUB-PROJECTS

- Ambassadors
- Bug Zappers
- → Design
- → Documentation
- → EPEL
- → Infrastructure
- → Internationalization
- Localization
- Marketing
- Package Maintainers

### Kernel Vanilla Repositories

Contents (show)

### Linux vanilla kernels for Fedora

[edit]

Overview

[edit]

This page contains information about a set of package repositories @ which contain RPMs of Linux vanilla kernels built for Fedora. Vanilla in this scope means 'unmodified', hence these packages do not contain any of those enhancements the Fedora developers integrate into the Linux kernel packages that Fedora normally uses.

Currently there are these repositories:

- kernel-vanilla-mainline for F19 and F20 #P
- kernel-vanilla-stable for F19 and F20 ₽
- kernel-vanilla-stable-testing for F19 and F20 @

To install the kernels from these repositories download the repo definitions for kernel-vanilla-mainline @, kernel-vanilla-stable @ or kernel-vanilla-stable @ and put it in /etc/yum.repos.d/. You can do this with commands like these:

```
# for the mainline repo
curl -s http://repos.fedorapeople.org/repos/thl/kernel-vanilla-mainline/fedora-kernel-vanilla-main
# for the stable repo
curl -s http://repos.fedorapeople.org/repos/thl/kernel-vanilla-stable/fedora-kernel-vanilla-stable
# for the stable-testing repo
curl -s http://repos.fedorapeople.org/repos/thl/kernel-vanilla-stable/fedora-kernel-vanilla-stable
curl -s http://repos.fedorapeople.org/repos/thl/kernel-vanilla-stable/fedora-kernel-vanilla-stable
```

### kein Kernel-Entwickler

# guten Überblick über das große Ganze

## genau der folgt!

### um zu zeigen, was sich alles tut

# um zu zeigen, worauf man sich einstellen kann oder muss

## reiße vieles nur an, was eigene Vorträge wert ist

## schnelle Themensprünge

### daher: Fragen notieren!

### == Vortragsabschnitte ==

- 1. jüngste Verbesserungen
- 2. wichtige Entwicklungen
- 3. woran gearbeitet wird

### = 1. Abschnitt =

### Jüngst vorgenommene Verbesserung

# Aktuelle Version und dessen Nachfolger

## Linux 4.0, 4.1 und einen kleinen Ausblick auf 4.2

### - 4.0 -

## Linus wurde die zweite Zahl zu groß, daher nicht 3.20, sondern 4.0

## Anfang April erschienen

# u.a. in Fedora 21 & 22, Arch, ...

# -4.0 Kernel Live Patching (KLP)

# IOW: Sicherheitslücken des Kernels im Betrieb korrigieren

## monatelange Simulationen: Neustarts unmöglich

## hochverfügbare Server: Neustarts unbequem

## kann ~90% der typischen Lücken stopfen

# daher: "Live Patching Basics"

# Vorläufer Kpatch und Kgraft schaffen ~95%

## Aufholen ist geplant, verzögert sich allerdings

# Kernel Live Patches sind Kernel-Module

## daher: keine neue Sicherheitsgefahr

## Tools erzeugen KLP-Module aus Quellcode-Patches

#### Quellcode-Patch darf nicht alles verändern

#### Datenstrukturen etwa

## Tools können das nicht erkennen

# Review durch Programmierer erforderlich!

# Wie Hotplug für PCle: cool, aber zu Hause hat man es nicht

## Service-Angebote von Red Hat, Suse & Co.

### Details heute um 17 Uhr: Kernel Live Patching, Matthias G. Eckermann

## - 4.0nfsd beherrscht Parallel NFS (pNFS)

## IOW: unterschiedliche Teile einer Datei parallel von mehreren NFS-Servern anfordern

#### bessere Performance

## u.a. für Gluster und Ceph interessant

## noch mehr in 4.0: lazytime

## Congestion-Control-Algorithms pro Route

### - 4.1 -

#### Montag früh erschienen

# - 4.1 Ext4 verschlüsselt jetzt selbst

# IOW: verschlüsseln ohne dm-crypt und eCryptfs

## weniger overhead als dm-crypt und eCryptfs

## flexibler als dm-crypt (ähnlich eCryptfs)

#### u.a. vom eCryptFS-Macher für Android M entwickelt

## Dateinamen sind verschlüsselt, viele andere Metadaten nicht

# löschen verschlüsselter Dateien möglich, wenn Dateisystemrechte das erlauben

# bleibt abzuwarten, wie weit Distributionen das einfach nutzbar machen

## - 4.1 - XenGT-Client-Support in Intels Grafiktreiber

# 3D-Beschleunigung von Intel-GPUs im VMs nutzen

## Host-Support frühestens in 4.3

### Auch Hypervisor muss das Ganze unterstützen

#### selber Ansatz: KVMGT

## - 4.1 - FL INSERT RANGE

# IOW: Bereiche inmitten von Dateien einfügen, ohne das dahinterliegende zu bewegen

## Videoschnitt und ähnliches beschleunigen

## Bisher nur bei XFS unterstützt

## noch mehr in 4.1: blk-mg & Device Mapper **PMEM** Clustered MD-RAID1

## - 4.2 -

## Entwicklung Montag Abend angelaufen

#### - 4.2 -Unterstützung für EFI System Resource Table (ESRT)

### - 4.2 - IOW: BIOS-Updates mit Linux-Userland via EFI

#### - 4.2 -Queued Spinlocks aka qspinlock

## effizienteres Locking, insbesondere für große Kisten (NUMA)

With the powersave governor, the JPM data were as follows:

Users	3.19	3.19-qspinlock	% Change
500	112635.38	132596.69	+17.7%
1000	171240.40	240369.80	+40.4%
1500	130507.53	324436.74	+148.6%
2000	175972.93	341637.01	+94.1%

With the qspinlock patch, there wasn't too much difference in performance between the 2 scaling governors. Without this patch, the powersave governor was much slower than the performance governor.

By disabling the intel\_pstate driver and use acpi\_cpufreq instead, the benchmark performance (JPM) at 1000 users level for the performance and ondemand governors were:

Governor	3.19	3.19-qspinlock	% Change
performance	124949.94	219950.65	+76.0%
ondemand	4838.90	206690.96	+4171%

## -4.2 - virtio-gpu (vermutlich)

## KMS Grafiktreiber, um effizienter mit Qemu zu interagieren

### bessere Performance für lokale VMs

# Basis für Virgil 3D: 3D-Befehle aus VM an beliebige GPUs nach oben reichen

#### = 2. Abschnitt =

### Wichtige Entwicklungen der letzten Monate

#### - btrfs -

#### "Next generation Linux file system"

### Mittlerweile über 7 Jahre alt...

### Features, nicht Performance machen es interessant

### Wird mehr und mehr alltagstauglich

#### Kernfunktionen laut Hauptentwickler stabil

### RAID 5&6 nach wie vor experimentell

## RAID 5&6: scrubbing und device replace erst seit 3.19

### Standard-Root-FS bei openSUSE 13.2 & SLE12

#### Hauptmotivation: Snapshots mit Rollback

### Facebook und Google setzen es ein

#### noch Stolpersteine

#### regelmäßig balanceläufe erforderlich

## Reparatur-Werkzeuge schwer zu durchschauen

## Performance dürftig bei Datenbanken und VMs (COW bedingt)

### Einsatz gut durchdenken!



Why you should consider using btrfs, real COW snapshots and file level incremental server OS upgrades like Google does.

Marc MERLIN















0:02 / 46:51



Why you should consider using btrfs ... like Google does.







inux.conf.au 2015 -- Auckland, New Zealand

## Und Matthias erzählt morgen um 13:30 ganz sicher davon

#### - andere Dateisysteme -

## Ext4 & XFS für manche Einsatz-Zwecke einfach besser als Btrfs

#### immer wieder weiterentwickelt

### XFS hat an Bedeutung gewonnen

## XFS default bei RHEL7 (überall) und SLE12 (Daten-Partitionen)

## neue Features & Performance-Verbesserungen für NFS

#### - Overlayfs -

## Linux kann seit 3.18 Dateisysteme übereinander schichten

### ab 4.0 sogar mehrere

## ab 4.1 auch XFS

### alles geschriebene geht in die oberste Schicht

### wichtig u. a. für Docker

# hat 15+ Jahre gedauert

# aufs und Co. keine echte Option – zu komplex, zu viele Bugs

#### - Grafiktreiber -

# Intel: Treiber nicht perfekt, aber ziemlich gut

# AMD: OSS-Treiber hat ordentlich aufgeholt

# 4.2 bringt vermutlich Amdgpu-Kernel-Treiber für neue Radeon-GPU-Generation

## Basis einer neuen OSS-Treiberfamilie für neue Radeon-GPU-Generation

# Basis eines neuen proprietärem AMD-Treibers für neue Radeon-GPU-Generation

# Nvidia: Nouveau lässt nach wie vor einiges zu wünschen übrig

# größtes Problem: Taktregelung und Power Management -> dürftige Performance

# Optimus: automatisches Ausschalten funktioniert

### GPU verwendbar, aber so eine Sache für sich

# - Grafiktreiber, allgemein -

# Bald: OpenGL 4.0 in quelloffenen 3D-Treibern

## Wayland kommt jetzt

# X-Wayland sorgt für Abwärtskompatibilität (auch Remote!)

### - Netzwerk -

# 3.18: Transmission Queue Batching

# IOW: beim Versenden gleich Daten mitnehmen, die ohnehin bereit liegen

# Sende-Performance nahe am theoretischen Maximum

noch mehr Netzwerk: Treiber für Container SO INCOMING CPU **Data Center TCP** Foo-over-UDP

## IOW: Netzwerkstack-Entwickler finden nach wie vor enorm viel zum Verbessern



#### Netdev 0.1 - Keynote



Netdev 0.1



# - tracing & performance monitoring -

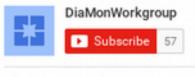
## perf, ftrace und Co. sind mächtig geworden

# eBPF schafft Grundlagen für Dtraceähnliche Möglichkeiten





#### Linux Performance Tools, Brendan Gregg, LinuxCon Europe 2014



3,818



#### Linux Performance

This page links to various Linux performance material I've created, including the tools maps on the right. These show: Linux observability tools, Linux benchmarking tools, Linux tuning tools, and Linux sar. For more diagrams, see my slide decks below.

#### Tools

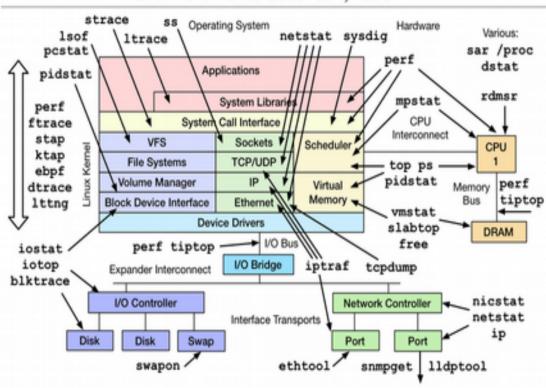
- <u>perf\_events</u>: perf one-liners, examples, visualizations.
- <u>perf-tools</u>: perf analysis tools using perf\_events and ftrace (github).
- · ktap: one-liners, examples, and scripts.
- · Flame Graphs: using perf, SystemTap, and ktap.

#### Documentation

- My post <u>Performance Tuning Linux Instances on EC2</u> includes the tunables we're using at Netflix (2015).
- My <u>lwn.net</u> article <u>Ftrace</u>: The Hidden Light Switch

#### Observability:

Linux Performance Observability Tools



http://www.brendangregg.com/linuxperf.html 201-

sar, benchmarking, tuning:



#### google "Brendan Gregg"

# - Multiqueue block layer (blkmq) -

## IOW: Durchsatz steigern, Latenzen und CPU-Last reduzieren

# 3.19: Nvme-Treiber auf blkmq portiert

# SCSI-Subsys.: optional SCSI-Treiber: nach und nach portiert

## 4.1: Device-Mapper kann blkmq besser nutzen

### - was noch? -

## Kernel-Entwicklung ist schneller geworden

### Neue Versionen alle 2 Monate (9 Wochen +/- 1 Woche)

Linux- Version	Anzahl Dateien¹	Zeilen Quelltext (Ohne Doku)²	Entwick- lungs- zeitraum	Anzahl Commits³	Diffstat⁴
<u>3.15</u>	46780	18632574 (17323446)	53 Tage	13722	11427 files changed, 932110 insertions(+), 571520 deletions(-)
<u>3.16</u>	47425	18879129 (17527507)	56 Tage	12804	9807 files changed, 513830 insertions(+), 267276 deletions(-)
3.17	47490	18864388 (17484200)	63 Tage	12354	10605 files changed, 651466 insertions(+), 666200 deletions(-)
3.18	47971	18994096 (17586160)	63 Tage	11379	9303 files changed, 485509 insertions(+), 355800 deletions(-)
3.19	48424	19130604 (17692109)	63 Tage	12617	10739 files changed, 483355 insertions(+), 346843 deletions(-)

## Typischerweise ~11.000 Änderungen

# ~80% der Änderungen von bezahlten Entwicklern



#### Linux Kernel Development

How Fast is it Going, Who is Doing It, What Are They Doing and Who is Sponsoring the Work

A Linux Foundation publication February 2015

#### **AUTHORS**

Jonathan Corbet, LWN.net Greg Kroah-Hartman, The Linux Foundation Amanda McPherson, Linux Foundation

www.linuxfoundation.org

#### = 3. Abschnitt =

#### Woran gearbeitet wird

#### - kdbus -

#### IPC-Dienst im Kernel

### kann D-Bus-Daemon ersetzen

#### also dem Transportweg von D-Bus

## bei 4.1 außen vor geblieben

## nächster Anlauf vermutlich bei 4.2 oder 4.3

#### Linus offen

On Mon, Jun 22, 2015 at 11:06 PM, Andy Lutomirski <a href="mailto:<a href="mailto:luto@amacapital.net">luto@amacapital.net</a> wrote:

- > Can you opine as to whether you think that kdbus should be merged? I
- > don't mean whether you'd accept a pull request that Greg may or may
- > not send during this merge window -- I mean whether you think that
- > kdbus should be merged if it had appropriate review and people were
- > okay with the implementation.

So I am still expecting to merge it, mainly for a rather simple reason: I trust my submaintainers, and Greg in particular. So when a major submaintainer wants to merge something, that pulls a \*lot\* of weight with me.

That said, I have to admit to being particularly disappointed with the performance argument for merging it. Having looked at the dbus performance, and come to the conclusion that the reason dbus performs abysmally badly is just pure shit user space code, I am not AT ALL impressed by the performance argument. We don't merge kernel code just because user space was written by a retarded monkey on crack. Kernel code has higher standards, and yes, that also means that it tends to perform better, but no, "user space code is shit" is not a valid

#### warum was neues?

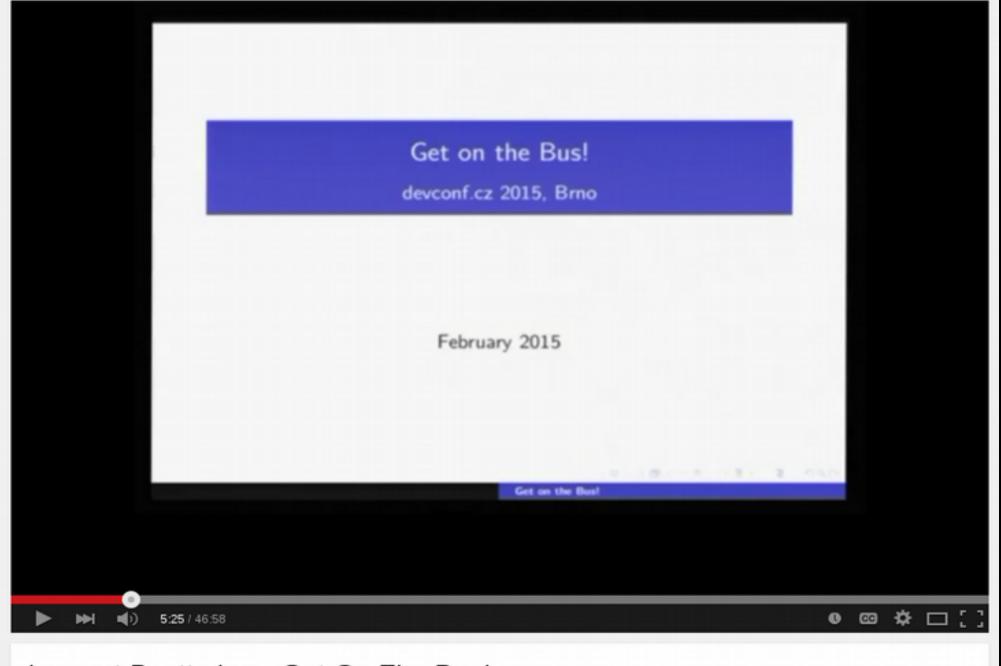
#### bessere Abschirmung, Container-tauglich

#### schon früh im Boot-Prozess nutzbar

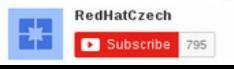
# vermeintlich schneller, was neue Einsatzgebiete ermöglicht

#### IOW: Performance, Sicherheit, Early-Boot

### wichtig u.a. für "Linux Desktop Apps" aka "XDG Apps"



#### Lennart Poettering - Get On The Bus!





#### FOSDEM 2015 - What's New in Systemd - Lennart Poettering



Isdowdle



1,126











#### - Festplatten mit SMR -

# SMR = Shingled Magnetic Recording (SMR)

## Speicherbereiche überlappen sich wie bei Dachschindeln

## kleinen Bereich ändern -> riesigen Bereich neu schreiben

# Spezialbehandlung für optimale Performance oder Einsatz wichtig

### Lösungen in der Diskussion

### - was noch? -

#### Y2K38 für 32-Bit-Architekturen

## Kernel Tinification http://tiny.wiki.kernel.org

### Multipath TCP

### Copy offload

#### Hot Data tracking

#### Linux für Top-of-Rack Switches

#### LLVMLinux

### RT

#### Signaturen für Firmware

#### Memory Protection

#### PM-aware Scheduler

#### %post

#### Präsentationsfolien, Artikel und Videos zu allen angesprochenem Themen im Netz

#### zwei Sachen muss ich noch loswerden

#### (1) helft beim Testen!

#### insbesondere, wer Hardware jenseits des Mainstreams hat

#### denn wenn Ihr die nicht testet, tut es vielleicht keiner

## Fehler bleiben lange unentdeckt

#### und sind dann umso schwer zu beheben

#### (2) feedback bitte!

#### erzählt mir, was Ihr vom Vortrag haltet

# erzählt mir, was Ihr von meinen Artikeln haltet

#### so, jetzt war es das aber wirklich

#### mit etwas Glück ist jetzt noch Zeit für Fragen

#### denn mit Slide 205 endet der Vortrag jetzt

## Thorsten Leemhuis <a href="mailto:linux@leemhuis.info">linux@leemhuis.info</a>>

#### http://plus.google.com/ +ThorstenLeemhuis

#EOF