

Werner.Fischer@wefi.net Christoph.Mitasch@in4.at IBM Linuxkongress, FH Hagenberg, 26.06.2003



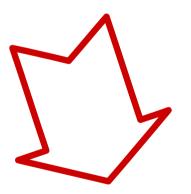
Vorstellung

- Werner Fischer, 6.Semester
- Christoph Mitasch, 6.Semester
- Projekt im Wintersemester 2002
- Studiengang
 Computer und Mediensicherheit an der Fachhochschule Hagenberg



Ziele

- ~~~
- Serverdienste unter Linux hoch verfügbar machen
- Tatsächliche Implementierung eines Linux HA Clusters
- Einsatz von OpenSource Software
- kostengünstige Hardware





Was ist High Availability?

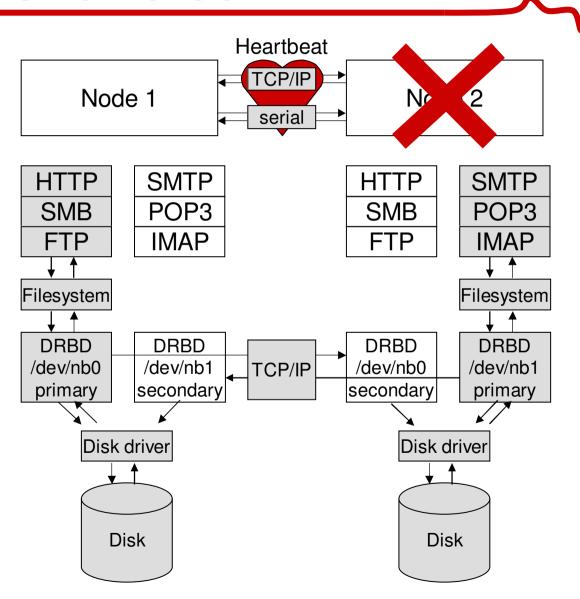
~~~

Hochverfügbarkeit

Verfügbarkeit	erlaubte Ausfallszeit
	pro Jahr
99 %	88 h
99,9 %	9 h
99,99 %	52 min
99,999 %	5 min
99,9999 %	31 sec

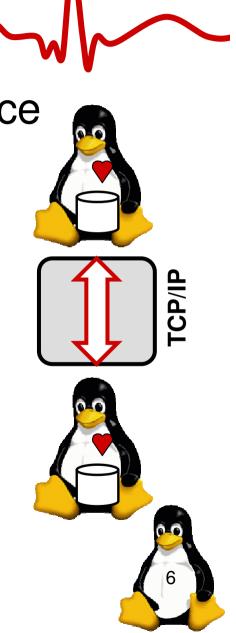


Funktionsweise





- Distributed Replicated Block Device
- von Philipp Reisner (Österreich) entwickelt
- zur Zeit 0.6.4 aktuell
- GPL
- Kernelmodul
- Block Device

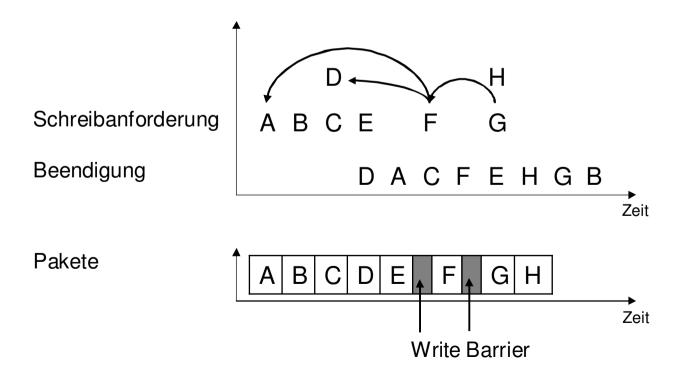




- 2 Zustände: primary, secondary
- Read/Write Zugriff nur für Primary
- 3 Protokolle:
 - A: OK, wenn Block auf lokaler Disk und zu zweitem Node versandt
 - B: OK, wenn Block auf lokaler Disk und Empfangsbestätigung von zweitem Node
 - C: OK, wenn Block auf lokaler Disk und Block auf Disk vom zweitem Node



- Parallelisierung von Schreiboperationen über Netzwerk
- Write Barriers







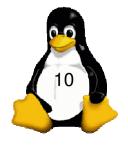
- Metadaten: Counter um den Node mit den aktuellen Daten zu finden
- Synchronisation
 - Quick Sync
 - Full Sync
- Datendurchsatz
 - Limitierung lediglich durch Netzerk- bzw. Diskperformance (seit 0.6.1)
 - Unsere Tests: ca. 10 MB/s
 - Laut drbd-devel: bis zu 40 MB/s erreicht
- /proc/drbd

```
version: 0.6.4 (api:61/proto:62)
0: cs:Connected st:Primary/Secondary ns:12036 nr:2860 dw:1527 dr:7401
1: cs:Connected st:Secondary/Primary ns:0 nr:784 dw:784 dr:0 pe:0 ua:0
```

Heartbeat



- von Alan Robertson
- GPL
- Cluster Manager
- überwacht die beiden Nodes über Heartbeat Pakete
- initiiert Failover und Failback
- verwaltet die hochverfügbaren Dienste



Heartbeat Arbeitsweise



- Heartbeat-Pakete werden ausgetauscht
 - über UDP-Broadcast (Port 694)
 - über seriellen Link

```
>>>
t=status
st=active
src=node1
seq=1cb
hg=1
ts=3ef4a01d
1d=0.33 0.35 0.36 1/45 2363
tt1=3
auth=2 3b264e63
<<<</pre>
```

Bedeutung:

Message type
New status
Real originator
Sequence number
Heartbeat generation no
Timestamp
Load average
Time to live
Authentication string

Fehlerfälle



- gleichzeitiger Ausfall beider Nodes
 - starten beide Nodes wieder gleichzeitig, werden die Daten über FullSync aktualisiert
 - startet nur ein Node wieder, ist ein manueller Eingriff notwendig (beim Booten fragt der verbliebene Node, ob er auch primary anstelle des zweiten Nodes werden soll)



Fehlerfälle



- Ausfall eines Nodes
 - verbleibender Node übernimmt die Dienste
 - beim Starten des ausgefallenen Nodes jeweils ein FullSync und ein QuickSync
- Herunterfahren eines Nodes
 - ein Node wird sauber heruntergefahren (z.B. für Wartungsarbeiten)
 - verbleibender Node übernimmt die Dienste
 - kein FullSync beim Starten (nur zwei QuickSync)



Einschränkungen

- Lösung unterstützt max. zwei Nodes
- Heartbeat überwacht Hosts, nicht Services
 - dafür ist Network-Monitoring notwendig
- DRBD erlaubt (noch) nicht das gleichzeitige Mounten eines Devices auf beiden Nodes
 - wäre vor allem mit einem GFS von Vorteil



Vorteile

~~~

- nur Standard-Hardware
  - Hardware schnell/leicht verfügbar
  - keine zusätzliche Komplexität
- Geringe Kosten
  - eingesparte Lizenzen
  - neue Anwendungsgebiete für Cluster





#### **Vorteile**

- beliebige Ausdehnung
- große Verbreitung
  - in über 100 Unternehmen im Einsatz
  - in einem der größten Rechenzentren Japans auf 4000 Rechnern im Einsatz





# Zusammenfassung



- Linux-Hochverfügbarkeitssysteme können mit OpenSource-Tools aufgebaut werden
- Einsatz von DRBD erspart shared disk
- DRBD erhöht auch Datensicherheit bei HDD-Ausfällen

"Hochverfügbarkeit muss nicht teuer sein"

