



Ceph Erasure Coding und weitere neue Features



Wer sind wir?

- → wir bieten seit 20 Jahren Wissen und Erfahrung rund um Linux-Server und F-Mails
- → IT-Consulting und 24/7 Linux-Support mit 21 Mitarbeitern
- → Eigener Betrieb eines ISPs seit 1992
- → Täglich tiefe Einblicke in die Herzen der IT aller Unternehmensgrößen





Software defined Storage



Abstraktion von Hardware

- → Hardware ist "egal"
- → Fing eigentlich schon mit LVM an
- → Beschränkt sich nicht nur auf eine Maschine
- → Redundanz nicht über RAID-Controller
- → Jede Hardware kann ausfallen
 - → Software natürlich auch



Skalierbarkeit

- → Beliebig in die Breite skalieren
- → Keine "teure" vertikale Skalierung notwendig
- → günstigere Commodity Hardware einsetzbar
- → Trotzdem: Blick auf Performance wichtig







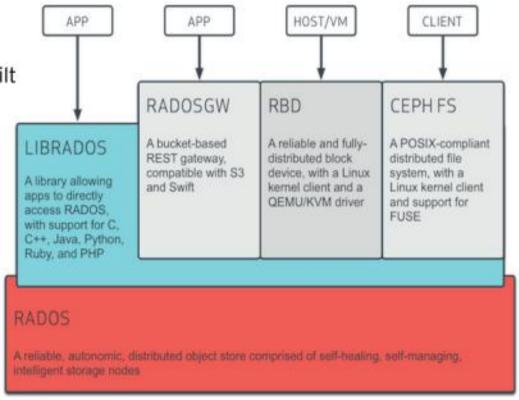
Ceph Object Store

- → RADOS: Reliable Autonomic Distributed Object Store
 - → 2007 Doktorarbeit von Sage Weil
 - → Jetzt ist Inktank Teil von RedHat
- → Ein Object hat einen Namen in einem flachen Namensraum
 - → Metadaten / Attribute
 - → Daten / Payload
- → Placement Groups
- → Object Storage Devices
- → Verteilung durch Algorithmus
 - → keine Zentrale, keine verteilte Tabelle o.ä.
 - → CRUSH: Controlled Replication Under Scalable Hashing



Ceph Zugriff auf Daten

- → RADOS Block Device
 - thin provisioned
 - Daten über mehrere Objekte verteilt
 - → Snapshots
 - → Cloning
 - Als Kernel-Device oder gemu-rbd
- → REST API: radosgw
 - → Amazon S3 & OpenStack Swift
- → CephFS
 - → POSIX-Dateisystem





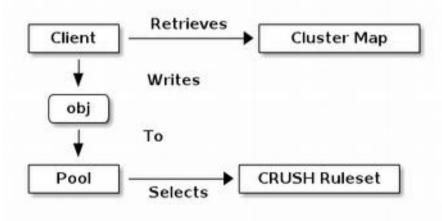
Ceph Clusterzustand

→ Monitore

- → eigenen Prozesse
- → redundant
- → mit Quorum (also immer ungerade Anzahl)
- → günstig im Netzwerk verteilen

→ CRUSH Map

- → Welches OSD auf welchem Knoten
- → Welches OSD aktiv
- → Pools
- → Redundanzen / Replikationen
- → Wo sind Ausfallzonen für Pools definiert
- → Datenplatzierung dann über CRUSH Algorithmus



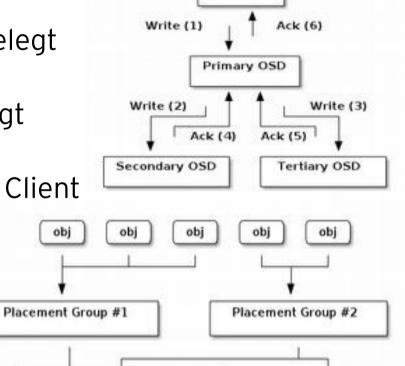
OSD #2

OSD #1



Ceph Redundanz / Replikation

- → Objekte werden in mehreren Kopien abgelegt
- → Kopie wird vom "primary OSD" angefertigt
- → Erst nach Schreiben aller Kopien ACK an Client
- → Lokalisierung durch CRUSH
 - → Damit kennt der Client die Orte der Kopien
 - → Fällt primary OSD aus, wird von Kopie gelesen
 - → Gleichzeitig balanciert der Cluster die Daten neu



OSD #3

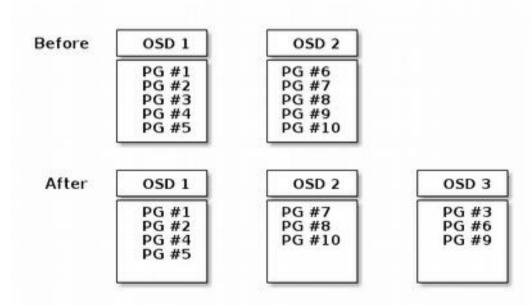
Client

OSD #4



Ceph Skalierung

- → Ausbalancierung der Placement Groups durch CRUSH
- → Komplett Online
- → Reduzierung auch Online
 - → mit passender Replikation
- → Wartung einzelner Knoten





Ceph Performance

- → Durch parallelen Zugriff auf OSDs Saturierung des Netzwerks
- → Schreiben kostet
 - → Inter-OSD Clusternetzwerk tunen
 - → 10 GB/s empfohlen
 - → 1 GB/s bonding möglich
 - → Journaling auf SSD
 - → Auf HDD-Controller achten
- → http://ceph.com/docs/master/start/hardware-recommendations/







Erasure Coding

- → "RAID 5 over IP"
- → braucht weniger Platz
- → komplexer und langsamer
- → Kennt nur einen Teil der Operationen (kein partial write)
- → Einsatzzweck:
 - → "Cold Storage" von Archivdaten



Erasure Coding

- → Parameter in Profilen abgelegt
- → k=data-chunks
 - → Jedes Object wird in k Teile geteilt
 - → Jedes Teil auf einem anderen OSD gespeichert
 - → "Anzahl der RAID-Daten-Festplatten"
- → m=coding-chunks
 - → m "Coding Chunks" werden für jedes Objekt berechnet
 - → Jeder "Coding Chunk" wird auf einem anderen OSD gespeichert
 - → "Anzahl der RAID-Parity-Festplatten"
 - → m ist die Anzahl der OSDs, die ohne Datenverlust down sein dürfen

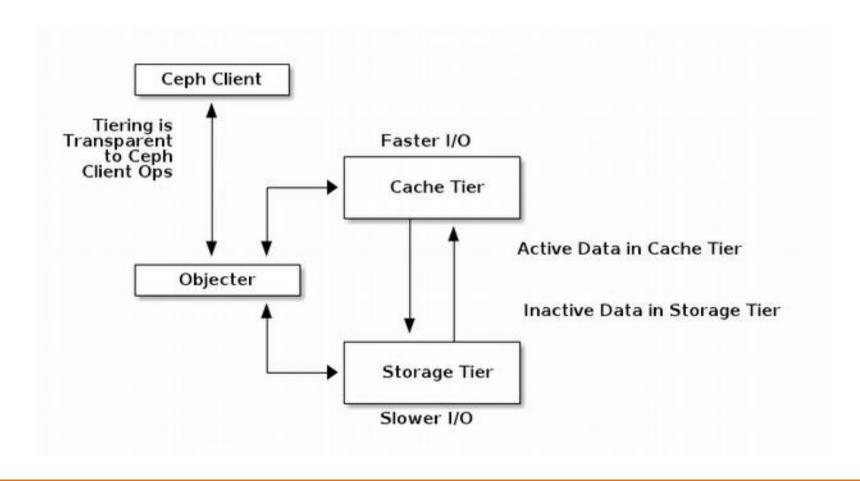


Erasure Coding

- → k=2, m=1
 - → 1 OSD kann ausfallen
 - → 4MB Objekt wird in 2 2MB Teile + 1 2MB Coding Chunk aufgeteilt = 6MB brutto
 - → Bei gleicher Replikation wären das 2 4MB Objekte = 8MB brutto
 - → Ersparnis: 25%
- \rightarrow k=10, m=4
 - → 4 OSDs dürfen ausfallen
 - → 4MB Objekt in 10 410KB Teile + 4 410KB Coding Chunks aufgeteilt = 5,6MB brutto
 - → Bei gleicher Replikation wären das 5 4MB Objekte = 20MB brutto
 - → Ersparnis: 72%
- → Aber
 - → Mehr CPU-Last
 - → Keine RBDs direkt möglich, nur über Cache Tier



Cache Pool Tiering





Cache Pool Tiering

→ Writeback

- → Schreib- und Lesezugriffe laufen über den Cache-Tier
- → Der Cache-Tier migriert ungenutzte Daten in den (langsamen) Storage-Tier
- → "Heiβe" Daten bleiben im schnellen Cache-Tier (z.B. auf SSDs)
- → Ideal für veränderliche Daten

→ Read-Only

- → Schreibzugriffe direkt auf den Storage-Tier
- → Lesezugriffe über den Cache-Tier
- → Ideal für Write Once, Read Many Daten (Archive, Bildergalerien)



Cache Pool Tiering

- → Zwei Pools notwendig
 - → Hot-Storage: Cache Tier
 - → Cold-Storage: Storage Tier
- → Cold-Storage kann Erasure Coded sein
 - → Platzersparnis
- → CRUSH-Regeln separieren die Pools auf eigene OSDs
- → ceph osd tier add cold-storage hot-storage
- → ceph osd tier cache-mode hot-storage writeback
- → ceph osd tier set-overlay cold-storage hot-storage
- → ceph osd pool set hot-storage hit_set_type bloom



Weiteres

- → Primary affinity
 - → Das OSD mit der Primärkopie kann beeinflusst werden
 - → Beschleunigt Lesezugriffe
- → Rados-Gateway
 - → Standalone Modus ohne Fast-CGI
- → CephFS
 - → Seit 0.80.9: Locking mit flock/fcntl







Verbesserungen

- → Performance
 - → libRADOS Code (OSD + Clients)
 - → Cache Tiering
 - → Monitore
- → Recovery
 - → Erasure Coding verbessert durch zusätzliche Datenblöcke
 - → Werkzeuge für Debugging und Reparatur
- → CephFS
 - → Performance und Recovery verbessert
 - → Aber immer noch nicht "production ready"



Upgrade

- → Zuerst den Cluster auf Firefly (0.80) heben
- → Dann die bewährte Reihenfolge:
 - Monitore
 - 2. OSDs
 - 3. MDSs & Rados-Gateway
- → RBD client-side caching default an
- → Neue Statistiken (df & perf counter)
- → CephFS Inodes mit mehreren Hardlinks vor dem Upgrade anfassen
 - → find /mnt/cephfs -type f -links +1 -exec touch \{\} \;
- → Bestimmte Cache Tier Modus-Änderungen nicht mehr erlaubt







Verbesserungen

- → Neuer CRUSH Bucket-Typ straw2
- → RBD: Copy on Read
- → Neuer Network-Messaging Stack
- → CephFS: Quota auf Unterverzeichnisse
- → Clustermap Checksummen für bessere Konsistenz
- → Jede Menge Bugfixes
- → Performance



Ausblick: Was steht auf der Roadmap?

- → Rados-Gateway Sync Agent
- → Samba VFS Modul
- → Calamari Dashboard
- → QA Testing
- → Performance



- → Ich suche: **Junior Consultants** für mein Team
- → Natürlich und gerne stehe ich Ihnen jederzeit mit Rat und Tat zur Verfügung und freue mich auf neue Kontakte.
 - → Robert Sander
 - → Mail: r.sander@heinlein-support.de
 - → Telefon: 030/40 50 51 43
- → Wenn's brennt:
 - → Heinlein Support 24/7 Notfall-Hotline: 030/40 505 110



Soweit, so gut.

Gleich sind Sie am Zug: Fragen und Diskussionen!



Heinlein Support hilft bei allen Fragen rund um Linux-Server

HEINLEIN AKADEMIE

Von Profis für Profis: Wir vermitteln die oberen 10% Wissen: geballtes Wissen und umfangreiche Praxiserfahrung.

HEINLEIN CONSULTING

Das Backup für Ihre Linux-Administration: LPIC-2-Profis lösen im CompetenceCall Notfälle, auch in SLAs mit 24/7-Verfügbarkeit.

HEINLEIN HOSTING

Individuelles Business-Hosting mit perfekter Maintenance durch unsere Profis. Sicherheit und Verfügbarkeit stehen an erster Stelle.

HEINLEIN ELEMENTS

Hard- und Software-Appliances und speziell für den Serverbetrieb konzipierte Software rund ums Thema eMail.