# ZFS 分层架构设计

#### 目次

#### Contents

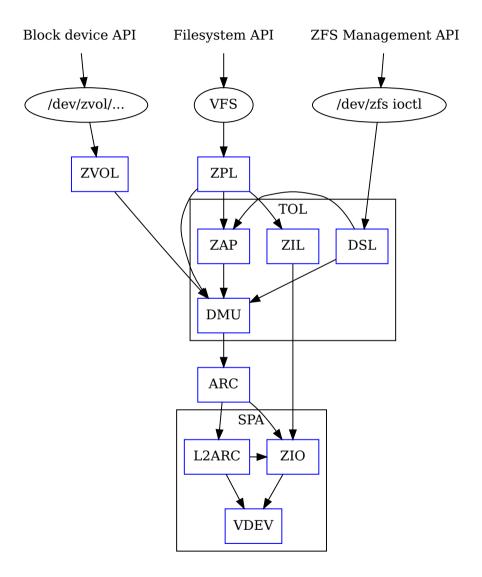
- 子系统整体架构
- VDEV
- 710
- 7PI
- ZVOL
- TOL

- ZAP
- ZIL
- DSL
- DMU
- ARC
- SPA

ZFS 在设计之初背负了重构 Solaris 诸多内核子系统的重任,从而不同于 Linux 的文件系统 只负责文件系统的功能而把其余功能(比如内存脏页管理,IO调度)交给内核更底层的子系统, ZFS 的整体设计更层次化并更独立,很多部分可能和 Linux 内核已有的子系统有功能重叠。 而本文想讲的只是 ZFS 中与快照相关的一些部分,于是先从 ZFS 的整体设计上说一下和快照相关的概念位于 ZFS 设计中的什么位置。

# 子系统整体架构

首先 ZFS 整体架构如下图,其中圆圈是 ZFS 给内核 层的外部接口,方框是 ZFS 内部子系统:



### **VDEV**

#### Virtual DFVice

作用相当于 Linux Device Mapper 层或者 FreeBSD GEOM 层,提供 Stripe/Mirror/RAIDZ 之类的多设备存储 池管理和抽象。 ZFS 中的 vdev 形成一个树状结构,在树的底层是从内核提供的物理设备, 其上是虚拟的块设备。每个虚拟块设备对上对下都是块设备接口。

# ZIO

ZFS I/O,作用相当于内核的 IO scheduler。

### $\mathsf{ZPL}$

ZFS Posix Layer ,提供符合 POSIX 文件系统的语义,也就是包括文件、目录这些抽象以及 inode 属性、权限那些,对一个普通 FS 而言用户直接接触的部分。

### **ZVOL**

#### **ZFS VOLume**

有点像 loopback block device ,暴露一个块设备的接口,其上可以创建别的 FS 。对 ZFS 而言实现 ZVOL 的意义在于它是比文件更简单的接口所以一开始先实现的它,而且 早期 Solaris 没有 sparse 文件的时候可以用它模拟很大的块设备,测试 Solaris UFS 对 TB 级存储的支持情况。

### TOL

Transactional Object Layer

在数据块的基础上提供一个事务性的对象语义层。 每个对象用多个数据块存储,每个数据块大概是 4K~128K 这样的数量级。

### ZAP

ZFS Attribute Processor ,在「对象」基础上提供 紧凑的 name/value 映射,从而文件夹内容、文件属性 之类的都是基于 ZAP 。

### ZIL

ZFS Intent Log ,记录两次完整事务语义提交之间的 log ,用来加速实现 fsync 之类的保证。

## DSL

Dataset and Snapshot Layer ,数据集和快照层, 这是本文的重点。

### **DMU**

Data Management Unit ,在块的基础上提供「对象」的抽象。每个「对象」可以是一个文件,或者是别的 ZFS 内部需要记录的东西。

### ARC

Adaptive Replacement Cache,作用相当于 pagecache。

### SPA

Storage Pool Allocator ,从内核的多个块设备中抽象出存储池。