# day04-linux磁盘管理-SWAP-LVM-RAID

- day04-linux磁盘管理-SWAP-LVM-RAID
  - 1.磁盘概述
    - 1.1 什么是磁盘
    - 1.2 磁盘物理结构
      - 1.2.1 什么是盘片
      - 1.2.2 什么是磁道
      - 1.2.3 什么是扇区
      - 1.2.4 什么是柱面
      - 1.2.5 什么是磁头
    - 1.3 磁盘的接口类型
      - 1.3.1 IDE-SCSI
      - 1.3.2 SATA-SAS
      - 1.3.3 MSATA-M2
  - 。 2.磁盘命名
    - 2.1 物理服务器
    - 2.2 虚拟服务器
  - 。 3.磁盘分区
    - 3.1 为什么要分区
    - 3.2 MBR分区
    - 3.3 GPT分区
  - 。 4.分区管理
    - 4.1 fdisk
    - 4.2 gdisk
    - 4.3 mkfs
  - 。 5.挂载管理
    - 5.1 临时挂载mount
    - 5.2 临时卸载umount
    - 5.3 永久挂载fstab
      - 5.3.1 永久挂载配置抒写
      - 5.3.2 配置文件/etc/fstab
  - 6.SWAP
    - 6.1 什么是SWAP
    - 6.2 为什么需要SWAP
    - 6.3 SWAP基本应用
      - 6.3.1 扩展swap分区



- 6.3.2 缩小swap分区
- 。 7.文件系统修复
- 8.磁盘阵列RAID
  - 8.1 什么是RAID
  - 8.2 为什么需要RAID
  - 8.3 实现RAID的几种模式
    - 8.3.1 RAID0
    - 8.3.2 RAID1
    - 8.3.3 RAID5
    - 8.3.4 RAID10
  - 8.4 实现RAID的方式
    - 8.4.1 硬RAID
    - 8.4.2 软RAID
  - 8.5 软RAID配置实战
    - 8.5.1 RAID环境准备
    - 4.5.1 RAID0实战
    - 4.5.2 RAID1实战
    - 4.5.3 RAID5实战
- 。 9.逻辑卷lvm
  - 9.1 为何要用lvm
  - 9.2 什么是lvm
  - 9.3 lvm相关术语
  - 9.4 lym配置实践
    - 9.4.1 环境与思路
    - 9.4.2 创建物理卷
    - 9.4.3 创建卷组
    - 9.4.4 创建逻辑卷
    - 9.4.5 挂载使用
  - 9.5 lvm卷组管理
    - 9.5.1 扩大卷组
    - 9.5.2 缩减卷组
  - 9.6 lvm逻辑卷管理
    - 9.6.1 扩展逻辑卷
    - 9.6.2 删除逻辑卷

徐亮伟,多年互联网运维工作经验,曾负责过大规模集群架构自动化运维管理工作。擅长 Web集群架构与自动化运维,曾负责国内某大型电商运维工作。

个人博客"徐亮伟架构师之路"累计受益数万人。

笔者Q:552408925



# 1.磁盘概述

## 1.1 什么是磁盘

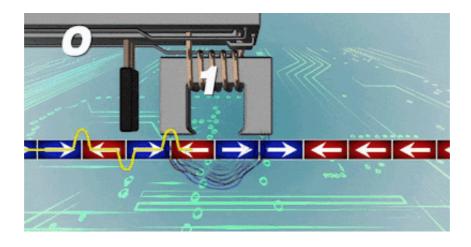
- 绝大多数人对硬盘都不陌生,
  - 。 一块小小的硬盘里,就可以存储海量的照片音乐和电影,尤其是我们喜爱的各类动作 片。
  - 。 但如此小的空间, 是如何储存那么多信息的呢?



每个硬盘中心都是一摞高速运转的圆盘,在圆盘上附着的一圈金属颗粒,每个金属颗粒都有自己的磁化程度,用于储存0和1。



当记录数据时,硬盘的磁头开始通电,形成强磁场,数据在磁场的作用下转变成电流,使颗粒磁化,从从而将信息记录在圆盘上。



由海量颗粒组成的信息,就是我们存在硬盘里的数据。



• 什么是磁盘、软盘、硬盘?

## 1.2 磁盘物理结构

- 磁盘物理结构-1点击此按钮
- 磁盘物理结构-2点击此按钮

## 1.2.1 什么是盘片

硬盘一般有一个或多个盘片,每个盘片可以有两面,即第一个盘片的正面为0面,反面为1面然后依次类推。

#### 1.2.2 什么是磁道

每个盘片的盘面在出厂的时候被划分出了多个同心圆环,数据就存储在这样的同心圆环上面,我们将这样的圆环称为磁道 Track ,每个盘面可以划分多个磁道。但肉业不可见。

## 1.2.3 什么是扇区

在硬盘出厂时会对磁盘进行一次低格,其实就是再每个磁道划分为若干个弧段,每个弧段就是一个扇区 Sector 。扇区是硬盘上存储的物理单位,现在每个扇区可存储512字节数据已经成了业

界的约定。

## 1.2.4 什么是柱面

柱面实际上就是我们抽象出来的一个逻辑概念,简单来说就是处于同一个垂直区域的磁道称为 柱面 ,即各盘面上面相同位置磁道的集合。这样数据如果存储到相同半径磁道上的同一扇区,这样可以实现并行读取,主要是减少磁头寻道时间。

## 1.2.5 什么是磁头

读取磁盘磁道上面金属块,主要负责读或写入数据。

## 1.3 磁盘的接口类型

#### **1.3.1 IDE-SCSI**

IDE, Scsi (已经被淘汰)



### **1.3.2 SATA-SAS**

• SATA III 与 SAS



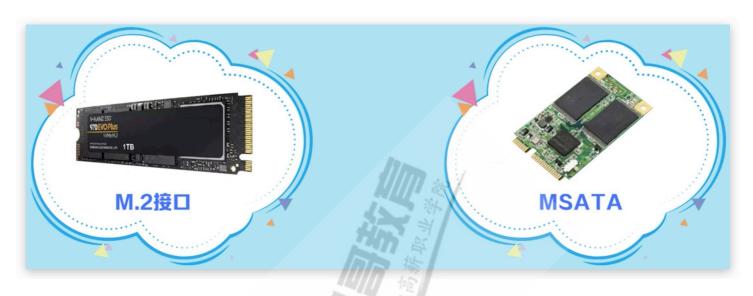


SATA接口

接口类型	接口速率	盘片转速	写入速度	应用场景
SATA III	6Gbps/s	7.5k/s	300MB/s	个人
SAS	8Gbps/s~12Gbps/s	15k/s	300MB/s~600MB/s	企业

#### 1.3.3 MSATA-M2

• MSATA 与 M.2



- MSATA 接口是专门为超级笔记本而设计的,m.2接口参考文档
- m.2 接口是 inter 推出的一种替代 MSATA 新的接口规范;
- m.2 接口相比 MSATA 接口有两方面的优势
  - 。 1.速度优势
  - 。 2.体积优势

M.2接口类型	支持接口类型	兼容性	读取速度	写入速度
Socket 2	SATA、PCI-E X2	几乎主板都支持	700MB/s	550MB/s
Socket 3	PCI-E ×4	需要检查主板是否支持	4GB/s	

# 2.磁盘命名

# 2.1 物理服务器

• 真实物理服务器

设备名称	分区信息	设备类型

/dev/sda	/dev/sda1	第一块物理磁盘第一分区
/dev/sdb	/dev/sdb2	第二块物理磁盘第二个分区
/dev/sdd	/dev/sdd4	第四块虚拟磁盘的第四个分区

## 2.2 虚拟服务器

• 阿里云主机或者KVM虚拟化主机的磁盘命名格式;

设备名称	分区信息	设备类型
/dev/vda	/dev/vda1	第一块虚拟磁盘的第一个分区
/dev/vdb	/dev/vdb2	第二块虚拟磁盘的第二个分区
/dev/vdc	/dev/vdc3	第三块虚拟磁盘的第三个分区

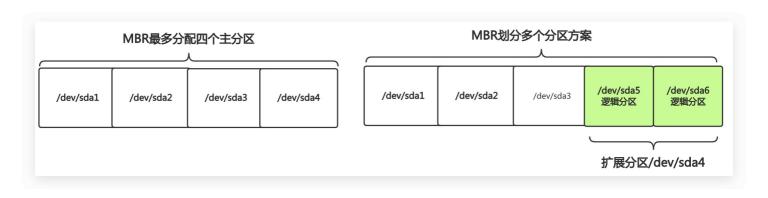
# 3.磁盘分区

## 3.1 为什么要分区

• 分区是为了便于数据分门别类的存储; 分区有 MBR、GPT 两种方式;

## 3.2 MBR分区

- MBR分区仅能分配4个主分区,如果需要划分多个分区,需要先分配扩展分区,然后在分配逻辑分区
  - 。 1.为什么MBR分区仅能分配4个主分区? MBR 只能划分4个主分区的原因,传送门
  - 。 2.分区编号如何表示: 1~4主分区使用和扩展分区,逻辑分区从5开始



## 3.3 GPT分区

- 对于 MBR 分区而已,只能分配4个主分区,但新型的分区表 GPT 支持分配128个主分区。
  - MBR 与 GPT 有何区别,传送门
  - 。 注意 MBR 与 GPT 之间不能互转, 会导致数据丢失。

# 4.分区管理

#### 4.1 fdisk

- fdisk 仅支持分配小于 2TB 的磁盘
  - 查看当前设备 fdisk -l
  - 。 对设备进行分区 fdisk /dev/sdb
- 分区命令
  - 。 m: 显示帮助
  - 。 n: 创建新分区
  - 。 d: 删除分区
  - 。 p: 查看分区
  - 。 w: 保存分区
  - 。 q: 退出
- 分区案例:
  - 。 案例1: 分配4个分区 (4P)
  - 。 案例2: 分配5个分区(1P+1E+4L)
  - 。 案例3: 分配6个分区(3P+1E+3L)

## 4.2 gdisk

- gdisk 支持分配大于 2TB 的磁盘
  - 查看当前设备 gdisk [-1] device
  - 。 对设备进行分区 gdisk /dev/sdb
- 分区命令
  - 。 ?: 显示帮助
  - 。 n: 创建新分区
  - 。 p: 打印分区
  - 。 w: 保存分区
  - 。 q: 退出
- 分区案例:
  - 。 案例1: 分配4个主分区(4P)
  - 。 案例2: 分配5个主分区 (5P)
  - 。 案例3: 分配6个主分区 (6P)

#### 4.3 mkfs

- mkfs 命令用于格式化硬盘, 类似于将房子装修成3室一厅, 还是2室一厅;
  - 。 -b: 设定数据区块占用空间大小, 目前支持 1024、2048、4096 bytes 每个块;
  - · -t: 用来指定什么类型的文件系统,可以是 ext4、xfs;
  - 。 -N: 设定 inode 数量, 防止 Inode 数量不够导致磁盘不足;
- 1.使用 mkfs 命令,格式化整个硬盘

```
[root@xuliangwei ~]# mkfs.ext4 /dev/sdb
```

2.使用 mkfs 命令,格式化磁盘的某个分区

```
[root@xuliangwei ~]# mkfs.xfs /dev/sdb1
```

# 5.挂载管理

• 当需要使用磁盘空间的时,需要准备一个目录作为挂载点,然后使用 mount 命令与该设备 进行关联;

## 5.1 临时挂载mount

- 通过mount进行挂载,但重启将会失效。我们称为临时生效。
  - · -t: 指定文件系统挂载分区;
  - · -a: 检查并且挂载 /etc/fstab 配置文件中未挂载的设备;
  - o -o: 指定挂载参数, ro、rw;
- 1. 挂载磁盘设备;

```
[root@xuliangwei ~]# mkdir /db1
[root@xuliangwei ~]# mount -t xfs /dev/sdb1 /db1
```

2.挂载磁盘设备,设置参数为仅可读;

```
[root@xuliangwei ~]# mkdir /db2
[root@dns-master ~]# mount -t xfs -o ro /dev/sdb2 /db2
[root@dns-master ~]# touch /db2/new_file
touch: cannot touch '/db2/new_file': Read-only file system
```

## 5.2 临时卸载umount

- 如果不想使用可以使用 umount [device|directory] 进行临时卸载。
  - -1: 强制卸载;
- 1.卸载入口目录示例;

```
[root@xuliangwei ~]# umount /db1
```

2.卸载设备方式示例;

```
[root@xuliangwei ~]# umount /dev/sdb1
```

3.如碰到无法正常卸载情况处理;

## 5.3 永久挂载fstab

• 如果需要实现永久挂载,则需要将挂载相关信息写入 /etc/fstab 配置文件中实现。

#### 5.3.1 永久挂载配置抒写

- 配置文件规范: 设备名称|挂载的入口目录|文件系统类型|挂载参数|是否备份|是否检查
  - 。 1.获取设备名称,或者获取设备 UUID
  - 。 2.手动临时挂载测试;
  - 。 3.写入 /etc/fstab 配置文件;
  - 。 4.使用 mount -a 检查是否存在错误;
- 1.获取设备名称,或设备的 UUID

```
[root@xuliangwei ~]# blkid |grep "sdb1"
/dev/sdb1: UUID="e271b5b2-b1ba-4b18-bde5-66e394fb02d9" TYPE="xfs"
```

#### 2.手动挂载测试

[root@xuliangwei ~]# mount UUID="e271b5b2-b1ba-4b18-bde5-66e394fb02d9" /db1

#### 3.写入 /etc/fstab 测试

```
# 手动编写
[root@xuliangwei ~]# tail -1 /etc/fstab
UUID=e271b5b2-b1ba-4b18-bde5-66e394fb02d9 /db1 xfs defaults 0 0

# 自动实现
[root@xuliangwei ~]# blkid |grep /dev/sda1 | awk -F '[:]+' '{print $2}' | \
sed -r 's#(.*)#\1 /db1 xfs defaults 0 0#g' >> /etc/fstab
```

4.加载 /etc/fstab 配置文件, 同时检测是否存在语法错误

[root@xuliangwei ~]# mount -a

## 5.3.2 配置文件/etc/fstab

• /etc/fstab 配置文件格式

。 第一列: 指定需要挂载的设备

■ 设备名称: /dev/sdb1

■ 设备ID: UUID

。 第二列: 挂载的入口目录

。 第三列: 文件系统类型

■ xfs 类型

■ ext4 类型

。 第四列: 挂载参数

■ async/sync: 使用同步或异步方式存储数据; 默认 async

■ user/nouser:是否允许普通用户使用mount命令挂载。默认 nouser

■ exec/noexe: 是否允许可执行文件执行。默认 exec

■ suid/nosuid:是否允许存在 suid 属性的文件。默认 suid

■ auto/noauto: 执行 mount -a 命令时,此文件系统是否被主动挂载。默认 auto

■ rw/ro: 是否以只读或者读写模式进行挂载。默认 rw

■ default: 具有 rw, suid, dev, exec, auto, nouser, async 等参数;

。 第五列: 是否要备份磁盘

■ 0: 不做备份

- 1: 每天进行备份操作
- 2: 不定日期的进行备份操作
- 。 第六列: 开机是否检验扇区
  - 0: 不要检验磁盘是否有坏道
  - 1: 检验
  - 2:校验(当1级别检验完成之后进行2级别检验)

## 6.SWAP

## 6.1 什么是SWAP

• Swap 分区在系统的物理内存不够时,将硬盘中的一部分空间供当前运行的程序使用。

## 6.2 为什么需要SWAP

- 当物理内存不够时会随机 kill 占用内存的进程,从而产生 oom ,临时使用 swap 可以解决。
- 案例: 故障模拟;

```
[root@xuliangwei ~]# dd if=/dev/zero of=/dev/null bs=800M
#故障日志
[root@xuliangwei ~]# tail -f /var/log/messages
Out of memory: Kill process 2227 (dd) score 778 or sacrifice child
Killed process 2227 (dd) total-vm:906724kB, anon-rss:798820kB, file-rss:0kB
```

## 6.3 SWAP基本应用

1.创建分区,并格式化为 swap 分区。

```
[root@xuliangwei ~]# fdisk /dev/sdb
# 格式化为swap
[root@xuliangwei ~]# mkswap /dev/sdb1
```

#### 2.查看当前 swap 分区大小

```
[root@xuliangwei ~]# free -m
total used free shared buff/cache available
Mem: 1980 1475 80 10 424 242
```

Swap: 2047 4 2043

## 6.3.1 扩展swap分区

• 扩展 swap 分区,使用 swapon 命令

o swapon device:将某个磁盘大小添加到 swap 分区中

○ swapon -a: 添加所有 swap 分区

[root@xuliangwei ~]# swapon /dev/sdb1 [root@xuliangwei ~]# free -m total free shared buff/cache available used Mem: 1980 1475 80 10 424 242 Swap: 3047 2043

#### 6.3.2 缩小swap分区

• 缩小 swap 分区,使用 swapoff 命令

。 swapoff device: 关闭某个磁盘的 swap 分区

○ swapoff -a: 关闭所有 swap 分区

[root@xuliangwei ~]# swapoff /dev/sdb1 [root@xuliangwei ~]# free -m shared buff/cache total used free available 1475 80 424 242 Mem: 1980 10 Swap: 2047 2043

# 7.文件系统修复

- 在 Linux 系统中,为了增加系统性能,通常系统会将一些数据先写入内存中,然后在刷新 至磁盘中;
- 万一公司服务器突然断电或者其他未知原因,再次启动后,会造成文件系统错误;

```
fdisk /dev/sdc #分配1G分区
mkfs.xfs /dev/sdc1
mount /dev/sdc1 /mnt
echo "Hello" > /mnt/new.txt

# 模拟损坏
dd if=/dev/zero of=/dev/sdc bs=300M count=1
umount /mnt
```

mount /dev/sdb1 /mnt #无法挂载

# 尝试修复

xfs\_repair /dev/sdc1

# 强制修复

xfs\_repair -L /dev/sdc1

# 8.磁盘阵列RAID

## 8.1 什么是RAID

- RAID简称磁盘阵列
- 什么是阵列,例如: 古代打仗时为什么要对士兵进行排兵布阵,其目的在于提高士兵整体的作战能力,而不是某个士兵的战斗力。
- 那么回到磁盘中,我们也可以将多块盘组合进行排列,提高磁盘的整体读写能力,和冗余能力,通常我们将其称为磁盘阵列。

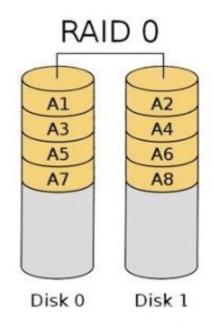
## 8.2 为什么需要RAID

- 1.提升读写能力。(在RAID中,可以让很多磁盘同时传输数据,因为多块磁盘在逻辑上感觉是一个磁盘,所以使用RAID可以达到单个磁盘的几倍、几十倍甚至上百倍的速率。)
- 2.保证数据安全。(硬盘其实非常的脆弱,它经常会坏掉。所以有了RAID这个东西。它的目的是将好几个硬盘合并在一起,就算硬盘坏了一个,剩下还有好几个硬盘是正常的,这样服务器还能正常提供服务。保证磁盘高可用。)
- RAID可以预防数据丢失,但并不能百分百保证数据不丢,所以在使用RAID的同时还是要备份重要的数据。

# 8.3 实现RAID的几种模式

#### 8.3.1 RAID0

- RAID0条带卷,最少两块盘。读写性能好,但没有容错机制。坏一块磁盘数据全丢。
  - 。 磁盘空间使用率: 100%, 成本低
  - 。 读性能: N \* 单块磁盘的读性能;
  - 。 写性能: N \* 单块磁盘的写性能;
  - 冗余:无,任何一块磁盘损坏都将导致数据不可用;
  - 。 应用场景: 无状态服务 (web);



#### 8.3.2 RAID1

• RAID1 镜像卷,写入性能一般、读取性能快、有容错机制,但磁盘有50%浪费

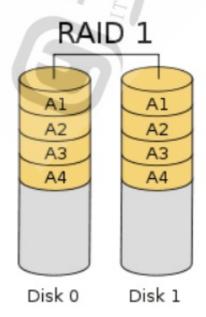
。 磁盘空间使用率: 50% 成本较高。

○ 读性能: N \* 单块磁盘的读性能;

。 写性能: 1 \* 单块磁盘的写性能;

。 冗余: 在这一对镜像盘中有一块磁盘可以使用, 那么无影响;

。 应用场景: 有状态服务(db);

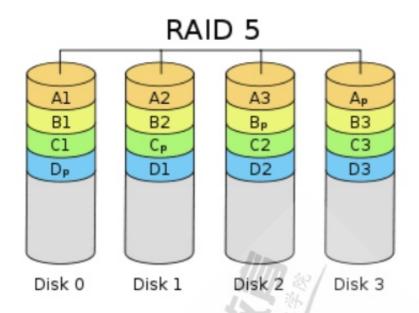


#### 8.3.3 RAID5

- RAID5 校验卷,至少3块相同大小的盘,并且只允许坏一块盘,有效空间1/3,读写速度快。 坏掉一块盘,读会慢。
  - 。 磁盘空间利用率: (N-1), 即只浪费一块磁盘用于奇偶校验;

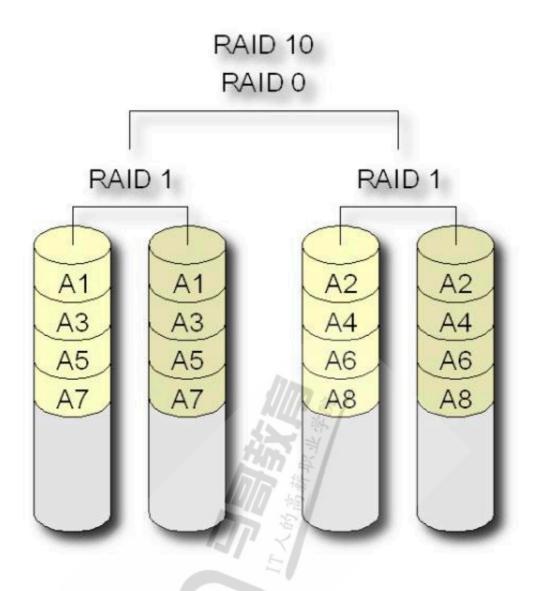
。 读性能: (n-1)\\*单块磁盘的读性能 , 接近 RAIDØ 的读性能; 。 写性能: (n-1)\\*单块磁盘的写性能 , 接近RAIDØ的写性能;

。 冗余: 只允许一块磁盘损坏; 。 应用场景: 常规选择(all);



#### 8.3.4 RAID10

- RAID10, 先做 RAID1, 在做 RAID0
  - 。 磁盘空间利用率: 50%
  - 。 读性能:
  - 。 写性能:
  - 。 冗余: 只要一对镜像盘中有一块磁盘可以使用就没问题。
  - 。 应用场景: 数据库(db);



# 8.4 实现RAID的方式

## 8.4.1 硬RAID

• 硬 RAID 使用硬件阵列卡; 在安装操作系统之前进入 BIOS 配置

## 8.4.2 软RAID

• 软 RAID 通过操作系统软件来实现,性能远不如硬 RAID , 仅测试效果;

## 8.5 软RAID配置实战

### 8.5.1 RAID环境准备

由于使用操作系统模拟的软RAID, 所以需要在虚拟机上添加 9 块硬盘, 来完成实验;



- 2.创建软 RAID 命令 mdadm, 如果没有使用 yum install mdadm 安装即可
  - o mdadm 磁盘阵列命令选项
  - 。 创建模式:
    - -c: 创建阵列;
    - -1: 指定指定级别;
    - -n: 指定设备数量;
    - -v: 指定设备名称;
    - -x: 指定备用磁盘;
  - 。 管理模式:
    - --add
    - -remove
    - --fail

## 4.5.1 RAID0实战

• 创建 RAIDO 实验环境:

raid种类	磁盘	热备盘
raid0	sdb、sdc	

#### 1.创建 raid0

#### 2. 查看阵列信息

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm -Ds
[root@xuliangwei ~]# mdadm -D /dev/md0
```

#### 3.格式化磁盘并分区挂载

```
[root@xuliangwei ~]# mkfs.xfs /dev/md0
[root@xuliangwei ~]# mkdir /raid0
[root@xuliangwei ~]# mount /dev/md0 /raid0/
[root@xuliangwei ~]# df -h
```

#### 4.5.2 RAID1实战

- 1) 创建 RAID1, 并添加1个热备盘;
- 2) 模拟磁盘故障,看备用盘是否会自动顶替故障盘;
- 3) 从 raid1 中移出故障盘;
- 创建 RAID1 实验环境:

raid种类	磁盘	热备盘
raid1	sdd、sde、	sdf

• 1.准备 sdb、sdc 两块盘,然后创建阵列为 RAID1, 准备 sdd 为备用盘。

```
#1. 创建raid1阵列
[root@xuliangwei ~]# mdadm -C -v /dev/md1 -L 1 -n 2 /dev/sd[d,e,f]
```

#### 2.格式化磁盘并分区挂载;

```
[root@xuliangwei ~]# mkfs.xfs -f /dev/md1
[root@xuliangwei ~]# mkdir /raid1
[root@xuliangwei ~]# mount /dev/md1 /mnt/raid1/
```

3.使用 --fail 模拟 RAID1 中数据盘 /dev/sde 出现故障,观察 /dev/sdf 备用盘能否自动顶替故障盘;

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm /dev/md1 --fail /dev/sde
```

#### 4.检查当然 raid 状态

```
[root@xuliangwei ~]# # mdadm -D /dev/md1
Number Major Minor RaidDevice State

0 8 96 0 active sync /dev/sdd
2 8 128 1 spare rebuilding /dev/sdf # 热备盘已经

在同步数据

1 8 112 - faulty /dev/sde #故障盘
```

#### 5.移除损坏的磁盘

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm /dev/md1 -r /dev/sde
```

#### 4.5.3 RAID5实战

- 1) 使用三块盘创建 RAID5, 使用-x 添加热备盘
- 2) 模拟损坏一块磁盘, 然后查看备用盘是否能顶用(此时是三块磁盘)
- 3) 然后在模拟一块磁盘损坏, 检查数据是否损坏 (此时是二块磁盘)
- 创建 RAID5 实验环境:

raid种类	磁盘	热备盘
raid5	sdg、sdh、sdi	sdj

1.创建 raid5 也可以在最后-x添加备用盘

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm -C -v /dev/md5 -L 5 -n 3 /dev/sd{g,h,i,j}
```

#### 2.格式化磁盘并分区挂载

```
[root@xuliangwei ~]# mkfs.xfs -f /dev/md5
[root@xuliangwei ~]# mkdir /mnt/raid5
[root@xuliangwei ~]# mount /dev/md5 /raid5/
[root@xuliangwei ~]# echo "Raid" > /raid5/file
[root@xuliangwei ~]# mdadm -D /dev/md5
```

#### 3.模拟一块磁盘损坏, 查看 /dev/sdj 备用磁盘是否会顶上

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm /dev/md5 --fail /dev/sdg
[root@xuliangwei ~]# mdadm -D /dev/md5
```

4.将故障的 /dev/sdg 盘剔除;

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm /dev/md5 -r /dev/sdg
```

5.再次模拟一块磁盘损坏,检查数据是否丢失;

```
[root@xuliangwei ~]# mdadm /dev/md5 --fail /dev/sdg
[root@xuliangwei ~]# mdadm -D /dev/md5
```

# 9.逻辑卷lvm

## 9.1 为何要用lvm

- 当刚开始安装Linux系统时,往往不能确定每个分区使用的空间大小,只能凭经验分配不科学;
  - 。 如果分区设置的过大, 就浪费了磁盘空间;
  - 。 如果分区设置的过小, 就会导致空间不够;
- 如何希望分配的空间过大或过小,都能动态调整,则需要使用到 LVM 逻辑卷;

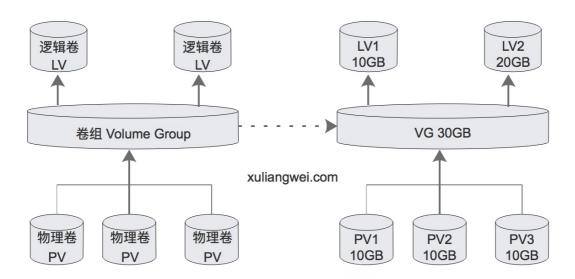
## 9.2 什么是lvm

- LVM 是 Logical Volume Manager 逻辑卷管理的简写,它是对磁盘分区管理的一种机制;
- LVM 优点:
  - LVM 可以创建和管理逻辑卷,而不是直接使用物理硬盘。
  - LVM 可以弹性的管理逻辑卷的扩大缩小,操作简单,而不损坏已存储的数据;
  - LVM 可以随意将新的硬盘添加到 LVM , 以直接扩展已经存在的逻辑卷。
- LVM 缺点:
  - 。 LVM 如果有一个磁盘损坏,整个 lvm 都坏了, lvm 只有动态扩展作用
  - 。 解决办法: 用 RAID + LVM = 既有冗余又有动态扩展;

## 9.3 lvm相关术语

- 物理卷(PV): 将常规的磁盘通过 pvcreate 命令对其进行初始化, 形成了物理卷。(面粉)
- 卷组(VG): 把多个物理卷组成一个逻辑的整体, 这样卷组的大小就是多个盘之和。(大面团)
- 逻辑卷(LV): 从卷组中划分需要的空间大小出来,用户仅需对其格式化然后即可挂载使用。 (切成馒头)

● 基本单元(PE):分配的逻辑大小的最小单元,默认4MB,假设分配100MB的空间,则需要创建25个PE



## 9.4 lvm配置实践

#### 9.4.1 环境与思路

- 1.准备三块物理磁盘,建议在虚拟机关闭状态添加,以便更好的实验;
- 1.创建物理卷、将普通磁盘转换为物理卷
- 2.创建卷组, 将物理卷加入到卷组中
- 3.在卷组中划分逻辑卷, 然后挂载使用\*

### 9.4.2 创建物理卷

1.将磁盘转换为物理卷, 并加入 pv

```
[root@linux-node1 ~]# pvcreate /dev/sdb
Physical volume "/dev/sdb" successfully created.
```

#### 2.检查 pv 创建情况

```
[root@linux-node1 ~]# pvs
PV     VG    Fmt Attr PSize    PFree
/dev/sdb     lvm2 ---    1.00g   1.00g
```

#### 9.4.3 创建卷组

1.创建名为 datavg 的卷组, 然后将物理卷加入进卷组

```
[root@linux-node1 ~]# vgcreate datavg /dev/sdb
Volume group "datavg" successfully created
```

2.检查卷组(发现存在一个PV卷)

#### 9.4.4 创建逻辑卷

1.分配 datavg 逻辑卷, -n 指定逻辑卷名称, -L 指定逻辑卷大小;

```
#1.分配100M空间给Lv1逻辑卷
[root@linux-node1 ~]# lvcreate -L 100M -n Lv1 datavg
Logical volume "datalv1" created.
```

2.检查逻辑卷

```
[root@linux-node1 ~]# lvscan
ACTIVE '/dev/datavg/lv1' [100.00 MiB] inherit
```

## 9.4.5 挂载使用

- 4.格式化逻辑卷,然后挂载使用。
- 1.格式化逻辑卷

```
[root@linux-node1 ~]# mkfs.xfs /dev/datavg/lv1
```

2.创建目录并挂载

## 9.5 lvm卷组管理

#### 9.5.1 扩大卷组

1.准备新的磁盘加入至 pv , 然后检查卷组当前的大小;

2.使用 vgextend 扩展卷组

```
[root@xuliangwei~]# vgextend datavg /dev/sdc
Volume group "datavg" successfully extended
```

3.再次检查,发现卷组已经扩大

### 9.5.2 缩减卷组

- 假设想移除 /dev/sdb 磁盘, 建议先将 sdb 磁盘数据先迁移到 sdc 磁盘, 然后在移除;
- 注意: 同一卷组的磁盘才可以进行在线迁移
- 1.检查当前逻辑卷 VG 中 PV 使用情况

```
[root@xuliangwei~]# pvs
PV    VG   Fmt   Attr PSize PFree
/dev/sdb vg1 lvm2 a -- 2.00g 1.76g
/dev/sdc vg1 lvm2 a -- 2.00g 2.00g
```

2. pvmove 在线数据迁移,将 sdb 的数据迁移至 sdc

```
[root@xuliangwei~]# pvmove /dev/sdb
  /dev/sdb: Moved: 100.00%
```

#### 3.检查是否将 sdb 数据迁移至 sdc

```
[root@xuliangwei~]# pvs
PV    VG   Fmt   Attr   PSize   PFree
/dev/sdb   vg1   lvm2   a --   2.00g   2.00g
/dev/sdc   vg1   lvm2   a --   2.00g   1.76g
```

#### 4.从卷组中移除 sdb 磁盘

```
[root@xuliangwei~]# vgreduce datavg /dev/sdb
Removed "/dev/sdb" from volume group "datavg"
```

## 9.6 lvm逻辑卷管理

#### 9.6.1 扩展逻辑卷

- 扩展逻辑卷: 取决于 vg 卷中是否还有剩余的容量
- 注意扩展逻辑卷不能超过卷组 vg 的总大小

#### 1.扩展 lv 逻辑卷, 增加 800M 分配给逻辑卷

```
[root@xuliangwei~]# lvextend -L +800M /dev/datavg/lv1
#也可以选择分配卷组中多少百分比给逻辑卷
[root@xuliangwei~]# lvextend -L +50%FREE /dev/datavg/lv1
```

#### 2.扩展逻辑卷后需要更新fs文件系统

```
[root@xuliangwei~]# xfs_growfs /dev/datavg/lv1 #xfs文件格式扩容
[root@xuliangwei~]# resize2fs /dev/datavg/lv1 #ext文件格式扩容
```

## 9.6.2 删除逻辑卷

1.选卸载挂载点,然后在移除逻辑卷

```
[root@xuliangwei ~]# umount /dev/datavg/lv1
[root@xuliangwei ~]# lvremove /dev/datavg/lv1
```

## 2.删除 vg

[root@xuliangwei ~]# vgremove datavg

## 3.删除 pv

[root@xuliangwei ~]# pvremove /dev/sdb
[root@xuliangwei ~]# pvremove /dev/sdc

