A+

iptables详解(1):iptables概念

这篇文章会尽量以通俗易懂的方式描述iptables的相关概念,请耐心的读完它。

防火墙相关概念

此处先描述一些相关概念。

从逻辑上讲。防火墙可以大体分为主机防火墙和网络防火墙。

主机防火墙:针对于单个主机进行防护。

网络防火墙:往往处于网络入口或边缘,针对于网络入口进行防护,服务于防火墙背后的本地局域网。 网络防火墙和主机防火墙并不冲突,可以理解为,网络防火墙主外(集体), 主机防火墙主内(个人)。

从物理上讲,防火墙可以分为硬件防火墙和软件防火墙。

硬件防火墙:在硬件级别实现部分防火墙功能,另一部分功能基于软件实现,性能高,成本高。

软件防火墙:应用软件处理逻辑运行于通用硬件平台之上的防火墙,性能低,成本低。



那么在此处,我们就来聊聊Linux的iptables

iptables其实不是真正的防火墙,我们可以把它理解成一个客户端代理,用户通过iptables这个代理,将用户的安全设定执行到对应的"安全框架"中,这个"安全框架" 火墙,这个框架的名字叫**netfilter**

netfilter才是防火墙真正的安全框架(framework), netfilter位于内核空间。

iptables其实是一个命令行工具,位于用户空间,我们用这个工具操作真正的框架。

netfilter/iptables (下文中简称为iptables)组成Linux平台下的包过滤防火墙,与大多数的Linux软件一样,这个包过滤防火墙是免费的,它可以代替昂贵的商业防火完成封包过滤、封包重定向和网络地址转换(NAT)等功能。

Netfilter是Linux操作系统核心层内部的一个数据包处理模块,它具有如下功能:

网络地址转换(Network Address Translate)

数据包内容修改

以及数据包过滤的防火墙功能

所以说,虽然我们使用service iptables start启动iptables"服务",但是其实准确的来说,iptables并没有一个守护进程,所以并不能算是真正意义上的服务,而应该能够功能。

iptables基础

我们知道iptables是按照规则来办事的,我们就来说说规则(rules),规则其实就是网络管理员预定义的条件,规则一般的定义为"如果数据包头符合这样的条件,就数据包"。规则存储在内核空间的信息包过滤表中,这些规则分别指定了源地址、目的地址、传输协议(如TCP、UDP、ICMP)和服务类型(如HTTP、FTP和SMTP)包与规则匹配时,iptables就根据规则所定义的方法来处理这些数据包,如放行(accept)、拒绝(reject)和丢弃(drop)等。配置防火墙的主要工作就是添加、修些规则。

这样说可能并不容易理解,我们来换个容易理解的角度,从头说起

当客户端访问服务器的web服务时,客户端发送报文到网卡,而tcp/ip协议栈是属于内核的一部分,所以,客户端的信息会通过内核的TCP协议传输到用户空间中的w此时,客户端报文的目标终点为web服务所监听的套接字(IP:Port)上,当web服务需要响应客户端请求时,web服务发出的响应报文的目标终点则为客户端,这个服务所监听的IP与端口反而变成了原点,我们说过,netfilter才是真正的防火墙,它是内核的一部分,所以,如果我们想要防火墙能够达到"防火"的目的,则需要在内卡,所有进出的报文都要通过这些关卡,经过检查后,符合放行条件的才能放行,符合阻拦条件的则需要被阻止,于是,就出现了input关卡和output关卡,而这些关中不被称为"关卡",而被称为"链"。

其实我们上面描述的场景并不完善,因为客户端发来的报文访问的目标地址可能并不是本机,而是其他服务器,当本机的内核支持IP_FORWARD时,我们可以将报文务器,所以,这个时候,我们就会提到iptables中的其他"关卡",也就是其他"链",他们就是 "路由前"、"转发"、"路由后",他们的英文名是PREROUTING、FORWARD、POSTROUTING

也就是说,当我们启用了防火墙功能时,报文需要经过如下关卡,也就是说,根据实际情况的不同,报文经过"链"可能不同。如果报文需要转发,那么报文则不会经过用户空间,而是直接在内核空间中经过forward链和postrouting链转发出去的。

所以,根据上图,我们能够想象出某些常用场景中,报文的流向:

到本机某进程的报文: PREROUTING --> INPUT

由本机转发的报文: PREROUTING --> FORWARD --> POSTROUTING 由本机的某进程发出报文(通常为响应报文): OUTPUT --> POSTROUTING

链的概念

现在,我们想象一下,这些"关卡"在iptables中为什么被称作"链"呢?我们知道,防火墙的作用就在于对经过的报文匹配"规则",然后执行对应的"动作",所以,当报文的时候,则必须匹配这个关卡上的规则,但是,这个关卡上可能不止有一条规则,而是有很多条规则,当我们把这些规则串到一个链条上的时候,就形成了"链",所以个"关卡"想象成如下图中的模样 ,这样来说,把他们称为"链"更为合适,每个经过这个"关卡"的报文,都要将这条"链"上的所有规则匹配一遍,如果有符合条件的规则对应的动作。

表的概念

我们再想想另外一个问题,我们对每个"链"上都放置了一串规则,但是这些规则有些很相似,比如,A类规则都是对IP或者端口的过滤,B类规则是修改报文,那么这个是不是能把实现相同功能的规则放在一起呢,必须能的。

我们把具有相同功能的规则的集合叫做"表",所以说,不同功能的规则,我们可以放置在不同的表中进行管理,而iptables已经为我们定义了4种表,每种表对应了不l 我们定义的规则也都逃脱不了这4种功能的范围,所以,学习iptables之前,我们必须先搞明白每种表 的作用。

iptables为我们提供了如下规则的分类,或者说,iptables为我们提供了如下"表"

filter表:负责过滤功能,防火墙;内核模块:iptables_filter

nat表:network address translation,网络地址转换功能;内核模块:iptable_nat

mangle表:拆解报文,做出修改,并重新封装的功能;iptable_mangle

raw表:关闭nat表上启用的连接追踪机制;iptable_raw

也就是说,我们自定义的所有规则,都是这四种分类中的规则,或者说,所有规则都存在于这4张"表"中。

表链关系

但是我们需要注意的是,某些"链"中注定不会包含"某类规则",就像某些"关卡"天生就不具备某些功能一样,比如,A"关卡"只负责打击陆地敌人,没有防空能力,B"法 击空中敌人,没有防御步兵的能力,C"关卡"可能比较NB,既能防空,也能防御陆地敌人,D"关卡"最屌,海陆空都能防。

那让我们来看看,每个"关卡"都有哪些能力,或者说,让我们看看每个"链"上的规则都存在于哪些"表"中。

我们还是以图为例,先看看prerouting"链"上的规则都存在于哪些表中。

注意:下图只用于说明prerouting链上的规则存在于哪些表中,并没有描述表的顺序。

这幅图是什么意思呢?它的意思是说,prerouting"链"只拥有nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表、raw表和mangle表所对应的功能,所以,prerouting中的规则只能存放于nat表

那么,根据上述思路,我们来总结一下,每个"关卡"都拥有什么功能,

或者说,每个"链"中的规则都存在于哪些"表"中。

PREROUTING 的规则可以存在于:raw表,mangle表,nat表。

INPUT 的规则可以存在于: mangle表, filter表, (centos7中还有nat表, centos6中没有)。

FORWARD 的规则可以存在于: mangle表, filter表。

OUTPUT 的规则可以存在于:raw表mangle表,nat表,filter表。

POSTROUTING 的规则可以存在于: mangle表, nat表。

但是,<mark>我们在实际的使用过程中,往往是通过"表"作为操作入口,对规则进行定义的</mark>,之所以按照上述过程介绍iptables,是因为从"关卡"的角度更容易从入门的角度 了以便在实际使用的时候,更加顺畅的理解它们,此处我们还要将各"表"与"链"的关系罗列出来,

表(功能) <--> 链(钩子):

raw 表中的规则可以被哪些链使用: PREROUTING, OUTPUT

mangle 表中的规则可以被哪些链使用:PREROUTING,INPUT,FORWARD,OUTPUT,POSTROUTING

nat 表中的规则可以被哪些链使用:PREROUTING,OUTPUT,POSTROUTING(centos7中还有INPUT,centos6中没有)

filter 表中的规则可以被哪些链使用:INPUT,FORWARD,OUTPUT

其实我们还需要注意一点,因为数据包经过一个"链"的时候,会将当前链的所有规则都匹配一遍,但是匹配时总归要有顺序,我们应该一条一条的去匹配,而且我们诊能类型的规则会汇聚在一张"表"中,那么,哪些"表"中的规则会放在"链"的最前面执行呢,这时候就需要有一个优先级的问题,我们还拿prerouting"链"做图示。

prerouting链中的规则存放于三张表中,而这三张表中的规则执行的优先级如下:

raw --> mangle --> nat

但是我们知道,iptables为我们定义了4张"表",当他们处于同一条"链"时,执行的优先级如下。

优先级次序(由高而低):

raw --> mangle --> nat --> filter

但是我们前面说过,某些链天生就不能使用某些表中的规则,所以,4张表中的规则处于同一条链的目前只有output链,它就是传说中海陆空都能防守的关卡。

为了更方便的管理,我们还可以在某个表里面创建自定义链,将针对某个应用程序所设置的规则放置在这个自定义链中,但是自定义链接不能直接使用,只能被某个制动作去调用才能起作用,我们可以这样想象,自定义链就是一段比较"短"的链子,这条"短"链子上的规则都是针对某个应用程序制定的,但是这条短的链子并不能直接要"焊接"在iptables默认定义链子上,才能被IPtables使用,这就是为什么默认定义的"链"需要把"自定义链"当做"动作"去引用的原因。这是后话,后面再聊,在实际何可加的明白。

数据经过防火墙的流程

结合上述所有的描述,我们可以将数据包通过防火墙的流程总结为下图:

我们在写Iptables规则的时候,要时刻牢记这张路由次序图,灵活配置规则。

我们将经常用到的对应关系重新写在此处,方便对应图例查看。

链的规则存放于哪些表中(从链到表的对应关系):

PREROUTING 的规则可以存在于:raw表,mangle表,nat表。

INPUT 的规则可以存在于: mangle表, filter表, (centos7中还有nat表, centos6中没有)。

FORWARD 的规则可以存在于: mangle表, filter表。

OUTPUT 的规则可以存在于:raw表mangle表,nat表,filter表。

POSTROUTING 的规则可以存在于: mangle表, nat表。

表中的规则可以被哪些链使用(从表到链的对应关系):

raw 表中的规则可以被哪些链使用:PREROUTING,OUTPUT

mangle 表中的规则可以被哪些链使用:PREROUTING, INPUT, FORWARD, OUTPUT, POSTROUTING

nat 表中的规则可以被哪些链使用:PREROUTING,OUTPUT,POSTROUTING(centos7中还有INPUT,centos6中没有)

filter 表中的规则可以被哪些链使用:INPUT,FORWARD,OUTPUT

下图中nat表在centos7中的情况就不再标明。

规则的概念

说了一圈又说回来了,在上述描述中我们一直在提规则,可是没有细说,现在说说它。

先说说规则的概念,然后再通俗的解释它。

规则:根据指定的匹配条件来尝试匹配每个流经此处的报文,一旦匹配成功,则由规则后面指定的处理动作进行处理;

那么我们来通俗的解释一下什么是iptables的规则,之前打过一个比方,每条"链"都是一个"关卡",每个通过这个"关卡"的报文都要匹配这个关卡上的规则,如果匹配行对应的处理,比如说,你我二人此刻就好像两个"报文",你我二人此刻都要入关,可是城主有命,只有器宇轩昂的人才能入关,不符合此条件的人不能入关,于是实城主制定的"规则",开始打量你我二人,最终,你顺利入关了,而我已被拒之门外,因为你符合"器宇轩昂"的标准,所以把你"放行"了,而我不符合标准,所以没有被实,"器宇轩昂"就是一种"匹配条件","放行"就是一种"动作","匹配条件"与"动作"组成了规则。

了解了规则的概念,那我们来聊聊规则的组成部分,此处只是大概的将规则的结构列出,后面的文章中会单独对规则进行总结。 规则由匹配条件和处理动作组成。

匹配条件

匹配条件分为基本匹配条件与扩展匹配条件

基本匹配条件:

源地址Source IP,目标地址 Destination IP

上述内容都可以作为基本匹配条件。

扩展匹配条件:

除了上述的条件可以用于匹配,还有很多其他的条件可以用于匹配,这些条件泛称为扩展条件,这些扩展条件其实也是netfilter中的一部分,只是以模块的形式存在,这些条件,则需要依赖对应的扩展模块。

源端口Source Port, 目标端口Destination Port

上述内容都可以作为扩展匹配条件

处理动作

处理动作在iptables中被称为target(这样说并不准确,我们暂且这样称呼),动作也可以分为基本动作和扩展动作。

此处列出一些常用的动作,之后的文章会对它们进行详细的示例与总结:

ACCEPT:允许数据包通过。

DROP:直接丢弃数据包,不给任何回应信息,这时候客户端会感觉自己的请求泥牛入海了,过了超时时间才会有反应。

REJECT: 拒绝数据包通过,必要时会给数据发送端一个响应的信息,客户端刚请求就会收到拒绝的信息。

SNAT:源地址转换,解决内网用户用同一个公网地址上网的问题。

MASQUERADE:是SNAT的一种特殊形式,适用于动态的、临时会变的ip上。

DNAT:目标地址转换。

REDIRECT:在本机做端口映射。

LOG:在/var/log/messages文件中记录日志信息,然后将数据包传递给下一条规则,也就是说除了记录以外不对数据包做任何其他操作,仍然让下一条规则去匹配。

小结

iptables的实际操作我们会另外总结为其他文章,iptables系列文章列表直达链接如下:

iptables零基础快速入门系列

好了,iptables的概念暂时总结到这里,懂得概念之后,再结合实际的命令去练习,搞定iptables绝对妥妥的。 最后说一句,客官您的<mark>评论、收藏、推荐</mark>是我写博客的最大动力,希望亲以后多捧场哦,么么哒~~~~



关注"实用运维笔记"微信公众号,当博客 中有新文章时,可第一时间得知哦~