#### 第二届 eBPF开发者大会

www.ebpftravel.com

# XDP ACL 在 Shopee 虚拟网络网关上的实战经验分享

黄富, 13 Apr. 2024

中国·西安



#### 第二届 eBPF开发者大会

www.ebpftravel.com

### **AGENDA**

- 1 虚拟网络与 XDP 网关简介
- 2 XDP ACL 背景简介
- **3** XDP ACL 方案研究
- 4 XDP ACL 方案实现讲解
- 5 XDP ACL 方案落地效果

中国·西安



# 虚拟网络与 XDP 网关简介

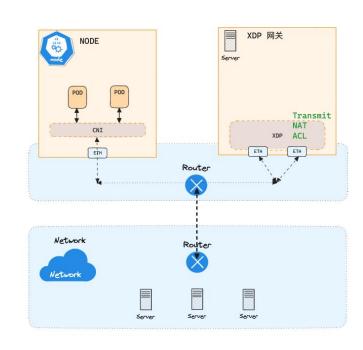


### 虚拟网络与XDP网关简介

虚拟网络网关: 是一种用于连接虚拟网络与外部网络的设备或服务。

在 Shopee, 基于 XDP 实现的虚拟网络网关提供了如下能力:

- 跨网络通信:允许虚拟网络终端(e.g. Kubernetes pod)和物理网络终端(e.g. baremetal server)之间通信。
- 网络地址转换:将私有 IP 地址转换为公网 IP 地址,提供面向公网的网络通信能力。
- 安全性功能:主要提供访问控制列表(ACL)的能力,保护 集群中的数据和资源安全。





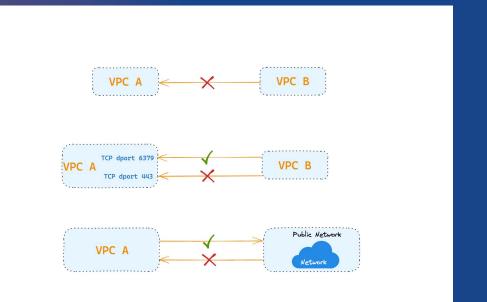
# XDP ACL 背景简介



## XDP ACL 背景简介

在 Shopee, 虚拟网络的用户有不少 VPC 维度的 ACL 需求,比如:

- 1. VPC A 拒绝来自 VPC B 的流量访问
- 2. VPC A 只对外提供提供 TCP dport 6379 的 Redis 服务
- 3. VPC A 允许访问公网,但不允许公网的流量主动访问 VPC A





# XDP ACL 方案研究



### XDP ACL 方案研究

#### XDP ACL 相关论文:

- eBPF / XDP based firewall and packet filtering
- Securing Linux with a Faster and Scalable Iptables
- <u>TupleMerge: Fast Software Packet Processing for Online Packet Classification</u>

#### XDP ACL 相关博客文章:

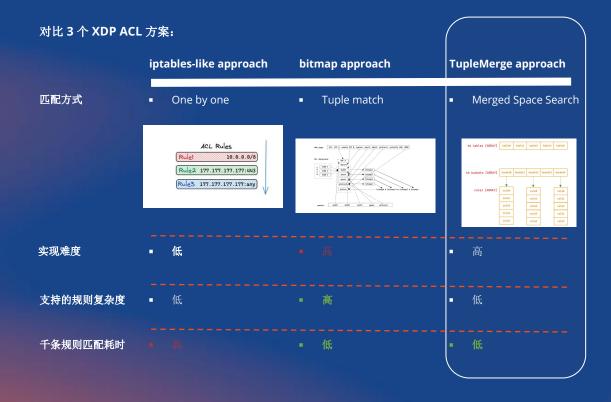
- eBPF技术实践: 高性能ACL
- eBPF Talk: 再论高性能 eBPF ACL
- eBPF Talk: 低性能 eBPF ACL

#### XDP ACL 相关开源项目:

- GitHub hi-glenn/xdp\_acl
- GitHub Asphaltt/xdp\_acl
- [RFC PATCH] bpf: introduce new bpf map type BPF\_MAP\_TYPE\_WILDCARD



# XDP ACL 方案研究



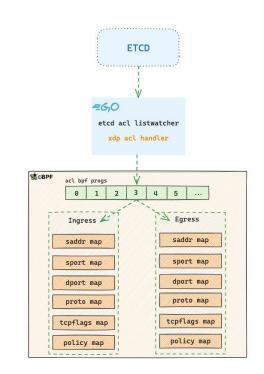


# XDP ACL 方案研究

因为 bitmap 方案满足高 ACL 规则复杂度、低匹配耗时的需求,所以需要在 XDP 网关项目中做 POC, 确认能够在 XDP 网关项目中落地。

#### 确认点:

- ACL 规则能从 ETCD 下发到 XDP bpf maps。 XDP bpf maps 正确保存 ACL 规则的数据。 网络包能匹配到 ACL 规则。





# XDP ACL 方案实现讲解



### XDP ACL 方案实现讲解

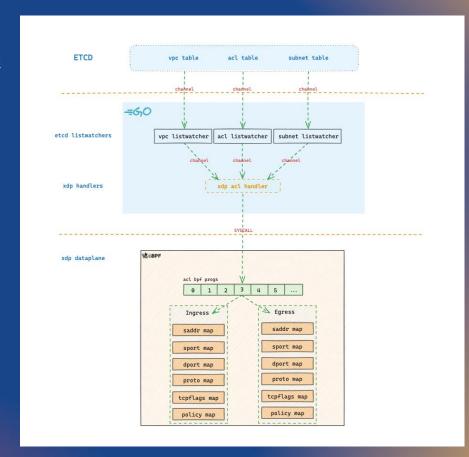
基于 bitmap 的 XDP ACL 方案比较复杂,实现难度较高,难点较多:

#### **XDP ACL**

- Match ACL rules for one direction
- Find ACL policy for the matched bitmaps
- Match ACL rules for two directions

#### Go acl module

- Aggregate data from ETCD
- Sort ACL rules by priority
- Prepare data to save to bpf maps
- Update acl PROG ARRAY

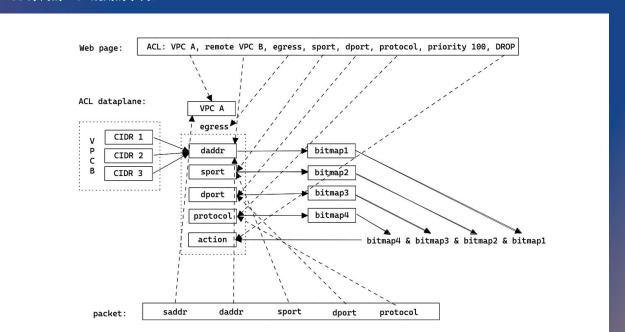




### XDP ACL 方案实现讲解: Match ACL rules for one direction

对于一个网络包,有 2 个方向的规则需要匹配:通过目的 IP 地址可以查找到 VPC B,然后去匹配 VPC B 的 INGRESS 方向的 ACL 规则;通过源 IP 地址可以查找到 VPC A,然后去匹配 VPC A 的 EGRESS 方向的 ACL 规则。

匹配 VPC A EGRESS 方向的 ACL 规则的示例:





#### XDP ACL 方案实现讲解: Match ACL rules for one direction

对于一个网络包,有2个方向的规则需要匹配:

通过目的 IP 地址可以查找到 VPC B,然后去匹配 VPC B 的 INGRESS 方向的 ACL 规则;通过源 IP 地址可以查找到 VPC A,然后去匹配 VPC A 的 EGRESS 方向的 ACL 规则。

匹配 VPC A EGRESS 方向的 ACL 规则的示例:

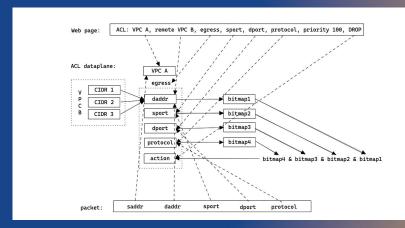
#### VPC A 的 bpf prog 的 EGRESS 方向有 4 个 bpf map:

- 1. daddr: lpm trie map,保存 VPC B 的所有 CIDR
- 2. sport: hash map,保存所有 ACL 规则里的 sport
- 3. dport: hash map,保存所有 ACL 规则里的 dport
- 4. **protocol:** array map,保存所有 ACL 规则里的 protocol 信息
- 5. action: array map,保存所有 ACL 规则里的 action 信息

其中,**daddr、sport、dport、protocol** 等 bpf map 的 value 是 **bitmap**。

#### 网络包匹配 ACL 规则的过程:

- 1. 通过 saddr 查找到 VPC A
- 2. 通过 **tailcall** 运行 VPC A 的 acl bpf prog,并指定匹配 EGRESS 方向的规则
- 3. 通过 daddr 在 daddr map 中查找,得到 bitmap1
- 4. 通过 sport 在 **sport** map 中查找,得到 bitmap2
- 5. 通过 dport 在 **dport** map 中查找,得到 bitmap3
- 6. 通过 protocol 在 **protocol** map 中查找,得到 bitmap4
- 7. 将得到的 4 个 bitmap 进行按位与操作,得到 bitmap5
- 8. 计算 bitmap5 中第一个值为 1 的比特的索引
- 9. 使用该索引到 action map 中查找,得到最终的 action





# XDP ACL 方案实现讲解: Find ACL policy for the matched bitmaps

bitmap: 是一个 uint64 数组,每一个比特位都对应一条 ACL 规则。

数组之间如何进行按位与操作?

同时遍历 bitmap1, bitmap2, bitmap3, bitmap4,然后对遍历中的 4 个 uint64 进行按位与操作,保存到 bitmap5。*把 bitmap1 当作 bitmap5 使用,就不需要额外的* 

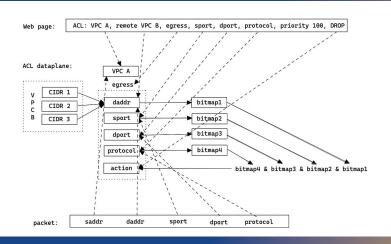
bitmap *∑*∘

如何计算 bitmap 中第一个值为 1 的比特的索引? 遍历该 bitmap,如果第 n 个 uint64 不为 0,则索引计算方式: (n << 6) + ffs64(bitmap[n])

ffs64()的实现方式,请参考 函数的实现。

计算出该索引后,即可到 action map 中查找对应 ACL 规则的 action 信息。

oitmap1	uint64	uint64	uint64	uint64
itmap2	uint64	uint64	uint64	uint64
bitmap3	uint64	uint64	uint64	uint64
bitmap4	uint64	uint64	uint64	uint64
bitmap5	uint64	uint64	uint64	uint64





#### XDP ACL 方案实现讲解: Match ACL rules for two directions

#### 网络包匹配 VPC A EGRESS 方向 ACL 规则的过程:

- 1. 通过 saddr 查找到 VPC A
- 2. 通过 tailcall 运行 VPC A 的 acl bpf prog,并指定匹配 EGRESS 方向的规则
- 3. ..

#### 网络包匹配 VPC B INGRESS 方向 ACL 规则的过程:

- 1. 通过 daddr 查找到 VPC B
- 2. 通过 tailcall 运行 VPC B 的 acl bpf prog,并指定匹配 INGRESS 方向的规则
- 3. ..

tailcall 的限制: bpf prog1 tailcall bpf prog2 后,不会返回 bpf prog1 了。

问题是:如何使用 tailcall 又能拿到 2 个方向的结果呢?

#### 答案请看右边的代码片段:

- 1. noinline: 使用 tailcall in bpf2bpf 特性。
- **2. volatile:** 禁止 clang 编译器对 *acl\_action()* 函数返回值的优化处理。
- 3. xdp: 使用 XDP metadata 特性传递方向信息。

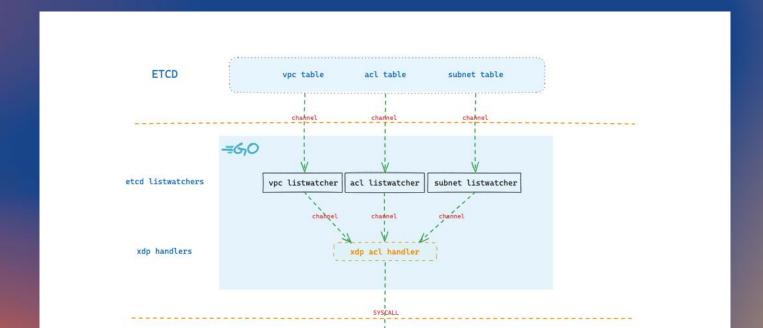
```
static __noinline int
acl_action(struct xdp_md *xdp, u32 progid)
{
   volatile int ret = ACL_ACTION_NOT_MATCHED;
   bpf_tail_call(xdp, &acl_progs, progid);
   return ret;
}
```



# XDP ACL 方案实现讲解: Aggregate data from ETCD

#### 在 Go acl module 里,需要聚合 vpc, acl, subnet 信息:

- 将 vpc 和 acl 规则关联起来。
- 每个 vpc 有其唯一的 ID,用来当作 acl PROG\_ARRAY 的索引。 如果 acl 规则里的目标地址是另一个 vpc,则需要将该 vpc 展开成它的 subnet 列表。

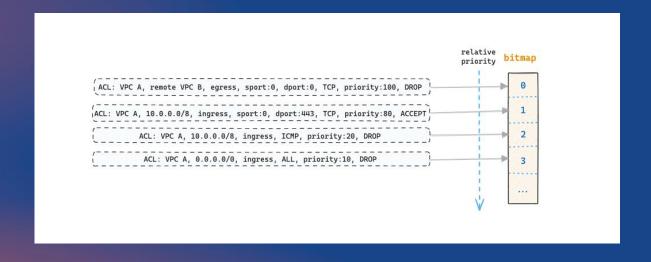




# XDP ACL 方案实现讲解: Sort ACL rules by priority

在 Go acl module 里,需要根据 priority 排序 ACL 规则:

- 1. 根据 priority 以及其它字段进行排序。
- 2. 排序是为了确定 ACL 规则在 bitmap 中的相对位置;在 bitmap 中的索引越小代表优先级越高。

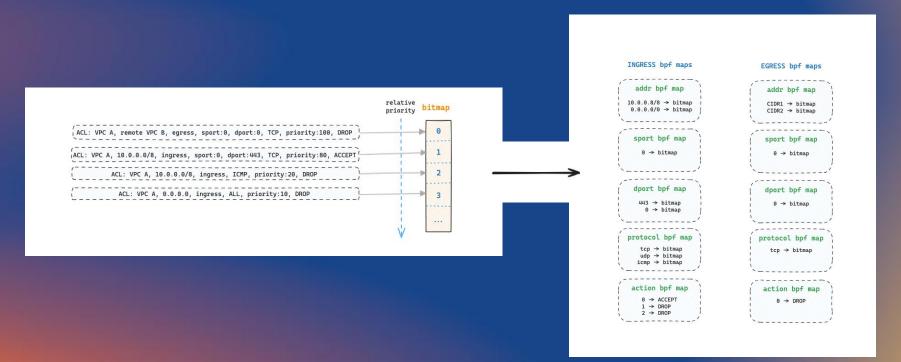




# XDP ACL 方案实现讲解: Prepare data to save to bpf maps

在 Go acl module 里,将排序后的 ACL 规则信息保存到 bpf maps 里:

- 1. 将排序后的 ACL 规则的索引按照 **addr, sport, dport, protocol** 等维度保存到 bitmap 中。
- 2. 按方向将 **addr, sport, dport, protocol** 的 bitmap 保存到对应的 bpf map 中。
- 3. 以 ACL 规则的索引为 key,ACL 规则 action 为 value 保存到 **action** bpf map 中。

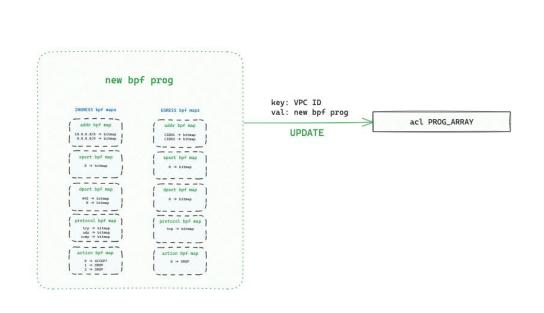




# XDP ACL 方案实现讲解: Update acl PROG\_ARRAY

在 Go acl module 里,将排序后的 ACL 规则信息都保存到 bpf maps 后,更新 acl PROG\_ARRAY 中对应的 bpf prog:

- 1. 每个 VPC 有个唯一的 ID 充当 acl PROG\_ARRAY 的索引。
- 2. 每次更新 ACL 规则时,使用一个全新的 bpf prog,并将 ACL 规则信息保存到新的 bpf maps 中。
- 3. 以 VPC ID 为索引,更新 acl PROG ARRAY。





# XDP ACL 方案落地效果



## XDP ACL 方案落地效果

#### 支持配置比较复杂的 ACL 规则:

如下规则,不需要拆分成:

- 1. 80 + 10.1.1.0/24 + 0
- 2. 8080 + 10.1.1.0/24 + 0
- 3. 443 + 10.1.1.0/24 + 0
- 4. ..

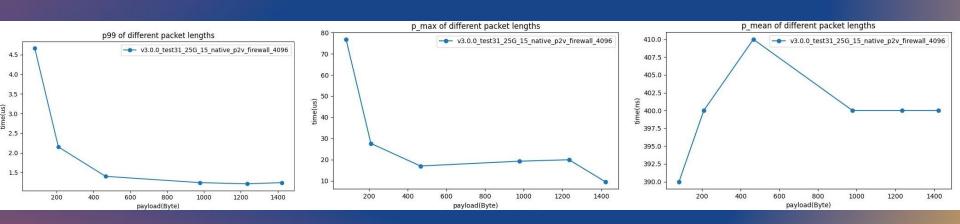




## XDP ACL 方案落地效果

配置 4096 条 ACL 规则,不同 payload 长度的每次匹配 ACL 规则的耗时:

环境: 25G Mellanox NIC x2





#### 第二届 eBPF开发者大会

www.ebpftravel.com

# Q&A