西电mobisys容器云团队——基于eBPF的容器异常行为检测系统技术文档

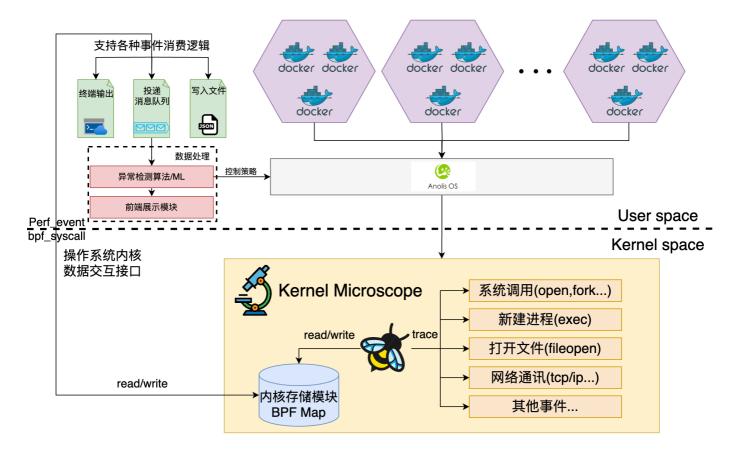
Intro

系统由两部分构成:

- 部署在龙蜥操作系统中的eBPF采集模块,采集操作系统中容器的运行时行为信息。
- 部署在任意Linux服务器中的算法处理模块,负责除eBPF以外的所有处理逻辑。

两个模块之间通过kafka消息队列进行数据交互,通过http协议进行控制交互。

系统架构图:



eBPF采集模块

使用Cilium/ebpf库

市面上有很多eBPF开发框架, 较为流行的有如下几款:

- [iovisor/bcc](https://github.com/iovisor/bcc)
 - 。 优点:
 - 使用Python作为eBPF前端语言,功能丰富,简单易上手。
 - GitHub 20K Stars, 优秀的社区生态。

■ 对其熟悉, **队伍中有BCC库的贡献者**。

o 缺点:

- 使用BCC实现的eBPF程序在运行时需要庞大的Python运行时依赖(包括Clang、LLVM...),不利于部署。
- 每次运行时需要使用Clang重新编译ebpf内核态程序,性能开销大。
- Python会将程序错误推迟到运行时再暴露,不利于系统级工具的开发。
- [libbpf/libbpf](https://github.com/libbpf/libbpf)
 - 。 优点:
 - 使用C/C++/Rust作为eBPF前端语言,高性能。
 - libbpf是一个C语言库、伴随内核版本分发、由内核开发人员进行维护、可靠。
 - 支持CO-RE、BTF等高级特性。
 - 。 缺点:
 - C/C++生态较差,无好用的第三方库(如docker库、Kafka库...);Rust开发难度高。
- [cilium/ebpf](https://github.com/cilium/ebpf)
 - 。 优点:
 - 纯Go实现的ebpf框架,继承了Golang的优秀特性,编译产物无外部依赖。
 - 社区活跃。
 - 支持CO-RE、BTF等高级特性。
 - docker也是由Golang语言实现的。在"基于eBPF的容器异常行为检测"课题中,使用Golang语言能够高效的与docker后台守护进程dockerd进行通讯,获取容器信息。
 - 缺点:
 - 无。

综上所述,我们最终选择了Cilium/ebpf库作为开发框架,并**基于Cilium/ebpf库实现了一套高度抽象的eBPF开发框架,能够较为方便的添加功能**。(详见<u>eBPF用户态程序</u>)

为eBPF采集模块添加新的功能时,只需要实现eBPF内核态程序并在用户态程序中实现userspace接口。

eBPF内核态程序

系统资源使用情况

使用传统的采集工具



识别容器内进程

能使用eBPF采集操作系统内容器行为的基本前提是容器虚拟化技术共用操作系统内核。

在eBPF程序的视角中,容器内的程序与宿主机操作系统中的进程无异。因此,**如何在eBPF程序中识别出容器进程 是十分重要的**。

经过研究,容器技术基于Linux操作系统中的namespace、cgroup实现。

基于此,在进程控制块 task_struct 中通过进程所属的namespace id能够判断其是否是容器进程;通过cgroups字 段能够解析出其所属cgroup id。

系统调用事件

使用btf_raw_tracepoint eBPF程序类型。

Tracepoint bpf程序类型可选项:

- 参考<u>https://mozillazg.com/2022/06/ebpf-libbpf-btf-powered-enabled-raw-tracepoint-common-questions.html</u>
- 参考<u>https://mozillazg.com/2022/05/ebpf-libbpf-raw-tracepoint-common-questions.html#hidraw-tracepoint-tracepoint</u>
- 1. tracepoint: 最原始的tracepoint类型,基本原理是内核中预埋的静态hook点。
- 2. raw_tracepoint: 与tracepoint类似,但是可以自定义tracepoint的参数。
- tracepoint、raw_tracepoint的主要区别是,raw tracepoint 不会像 tracepoint 一样在传递上下文给 ebpf程序时 预先处理好事件的参数(构造好相应的参数字段),raw tracepoint ebpf程序中访问的都是事件的原始参数。因此,raw tracepoint 相比 tracepoint 性能通常会更好一点 (数据来自https://lwn.net/Articles/750569/)
- 3. btf_raw_tracepoint: 与raw_tracepoint类似,但是可以使用BTF信息来解析tracepoint的参数。

基于此,我们使用了eBPF tailcall机制,对于特殊的系统调用进行特殊处理,核心代码如下:

```
struct {
    __uint(type, BPF_MAP_TYPE_PROG_ARRAY);
    __type(key, uint32_t);
    __type(value, uint32_t);
    __uint(max_entries, 1024);
```

```
6
      __array(values, int());
7
    } syscall_enter_tail_table SEC(".maps") = {
        .values =
8
            {
9
                [59] = &sys_enter_execve, // sys_enter_execve是函数指针, 用于处理特殊系统调用
10
11
                [83] = &sys_enter_mkdir,
12
            },
13
14
    };
15
    SEC("tp_btf/sys_enter")
16
    int BPF_PROG(sys_enter, struct pt_regs *regs, long syscall_id) {
      struct task_struct *curr_task = (struct task_struct *)bpf_get_current_task();
17
      if (get_task_level_core(curr_task) == 0) { // 非容器进程
18
        // level 0 means the task is in the root pid namespace
19
        return 0;
20
21
      }
22
      struct syscallcntkey key = {
23
          .syscall_id = syscall_id,
24
          .pid = bpf_get_current_pid_tgid() >> 32,
25
      };
      get_cid_core((struct task_struct *)bpf_get_current_task(), &key.cid); // 获取cid
26
      u64 *sys_cnt = bpf_map_lookup_elem(&syscall_cnt, &key); // 获取计数器指针
27
28
      sys_cnt++;
29
      bpf_tail_call(ctx, &syscall_enter_tail_table, syscall_id);// 尾调用
30
      return 0;
31
    }
```

文件访问事件

使用/fs/namei.c/do filp_open()内核函数作为Hook点,理由如下:

- 函数稳定, 自2.6.12版本之后(12年)再无修改。
- 无内联优化,函数符号稳定。
- 参数含义明确,其返回值是file类型的指针,指向本次打开的文件控制块。

难点:

- 需要在eBPF程序中处理文件路径、需要拼接字符串。
 - 解决方法: 实现了一套简单的字符串处理工具, 能够通过eBPF验证器验证。
- 文件路径是变长字符串。
 - o 解决方法:对文件路径的每一层单独存储,将原始数据发送至用户态处理。

核心代码如下:

```
SEC("kretprobe/do_filp_open")
int BPF_KRETPROBE(kretprobe_do_filp_open, struct file *filp) {
...
```

```
struct file *fi = filp;
4
5
      u8 *fsnamep = (u8 *)BPF_CORE_READ(fi, f_inode, i_sb, s_type, name); // 获取文件系统名称
      bpf_core_read_str(&event->fsname, FSNAME_LEN, fsnamep);
6
 7
      struct dentry *cur_dentry = (struct dentry *)BPF_CORE_READ(fi, f_path.dentry);
8
9
      int offset = 0;
      for (int i = 0; i < FILE MAXDEPTH; i++) {// 按层次拼接文件路径
10
11
        if (cur dentry == NULL) break;
12
        get_dentry_name_core(cur_dentry, event->filename[i]);
13
        if (event->filename[i][0] == 0) break;
14
        cur_dentry = (struct dentry *)BPF_CORE_READ(cur_dentry, d_parent);
15
      }
16
17
      . . .
18
      return 0;
19
   }
```

网络互访事件

默认容器间通讯是使用基于IPv4的tcp协议

使用<u>/net/ipv4/tcp_output.c/_tcp_transmit_skb()</u>&&<u>net/ipv4/tcp_ipv4.c/tcp_v4_do_rcv(</u>)内核函数作为tcp收包、发包的hook点,理由如下:

- 函数稳定,自2.6.12版本之后(12年)再无修改。
- 无内联优化,函数符号稳定,参数含义明确。
- 相较于网络通讯本身的开销,tcp协议栈中eBPF程序的开销可以忽略不计。

难点:

- TCP连接状态复杂,难以隔离出真正的通讯报文。
 - o 解决方法:增加sock_alloc内核函数作为hook点,捕获到容器内进程的网络socket创建事件,后续的收发数据包事件均以此为基础。
- 将所有进程间通讯的网络事件都采集的开销太大,无法接受。
 - 解决方法:需要在内核态程序中精准识别出未经授权的容器互访,将规则进行编码并存放在bpf map中,用户态程序维护规则集,内核态读取规则集。

核心代码如下:

```
SEC("kprobe/__tcp_transmit_skb")
int BPF_KPROBE(kprobe_tcp_transmit_skb) {
   if (get_task_level_core((struct task_struct *)bpf_get_current_task()) == 0) {
      return 0;
   }
   ...
   struct cnetwork_event *event =
      bpf_ringbuf_reserve(&containernet_rb, sizeof(struct cnetwork_event), 0);
```

```
9
      u16 family = BPF_CORE_READ(sk, __sk_common.skc_family);
      if (family == AF_INET) { // 一定成立
10
        event->daddr = BPF_CORE_READ(sk, __sk_common.skc_daddr);
11
        event->saddr = BPF_CORE_READ(sk, __sk_common.skc_rcv_saddr);
12
13
      }
14
      // 网络事件过滤
15
      u64 tmpa = 111 * event->daddr << 32 | event->saddr;
      u64 tmpb = 111 * event->saddr << 32 | event->daddr;
16
      if ((bpf_map_lookup_elem(&cnetwork_banned, &tmpa) == NULL) &&
17
18
          (bpf_map_lookup_elem(&cnetwork_banned, &tmpb) == NULL)) { // 不在规则集中
19
        bpf ringbuf discard(event, 0);
        return 0;
20
      }
21
22
      event->flag = 0; // send
23
24
      return 0;
25
    }
```

eBPF用户态程序

整体结构

- 基于Cilium/ebpf库。
- 将eBPF事件采集模块(userspace)与事件消费模块(comsumer)分离,两者之间通过管道进行数据交互。
- eBPF事件采集模块负责将eBPF内核态程序注入内核,并读取eBPF map中的事件数据,将其进行初步整理并作为事件生产者将事件投递到事件管道中。
- 事件消费模块有多种消费逻辑,并且具有可扩展性。
- 基于此设计,实现了可扩展的ebpf数据采集框架。为eBPF采集模块添加新的功能时,只需要实现**eBPF内核态程序**并在用户态程序中**实现userspace接口**。

项目结构如下:

```
1
      - comsumer # 事件管道的消费者,可以对事件进行丢弃、投递到kafka、日志打印等处理。
2
3
       — donothing.go
4
       - kafka.go
 5
       ├─ log.go
       config # 配置文件
6
       └─ conf.yml
7
      - event # 对于不同类型事件的抽象
8
9
       — cnetwork_event.go
10
       fileopen_event.go
       ├─ Ievent.go
11
       └─ syscall_event.go
12
     - kern # eBPF内核态程序
13
       — containernet.c
14
15
       — fileopen.c
       — syscall.c
16
```

```
└─ syscall_tailcall.h
17
     — main.go
18
19
     — userspace # eBPF用户态程序
       - cnetwork
20
          └─ cnetwork.go
21
22
       — csyscall
       - fileopen
23
       L— userspace.go
24
   └─ util # 工具类,用于与dockerd进行通讯,获取容器基本信息
25
26
       - getcinfo.go
27
       — getcname.go
       └─ init.go
28
```

异步通讯机制

- 对于eBPF采集到的不同类型事件,将其抽象成levent接口。
- 使用Golang提供的Channel特性,事件的生产&消费异步进行,大大提高了eBPF采集模块的运行效率。

算法处理模块

TODO

基于规则和算法

效果演示

见效果演示视频