

PaperPass旗舰版检测报告 简明打印版

比对结果(相似度):

总 体: 16% (总体相似度是指本地库、互联网的综合对比结果)

本地库:16%(本地库相似度是指论文与学术期刊、学位论文、会议论文、图书数据库的对比结果)

期刊库:11% (期刊库相似度是指论文与学术期刊库的比对结果) 学位库: 8% (学位库相似度是指论文与学位论文库的比对结果) 会议库: 2% (会议库相似度是指论文与会议论文库的比对结果) 图书库: 7% (图书库相似度是指论文与图书库的比对结果) 互联网: 0% (互联网相似度是指论文与互联网资源的比对结果)

报告编号:5CC30B7C5D534PRQ1

检测版本:旗舰版

论文题目:基于DPDK的高性能IPSec VPN

论文作者: 殷悦

论文字数:2829字符(不计空格)

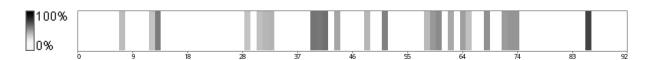
段落个数:28 句子个数:92句

提交时间: 2019-4-26 21:45:32

比对范围:学术期刊、学位论文、会议论文、书籍数据、互联网资源

查询真伪: http://www.paperpass.com/check

句子相似度分布图:



本地库相似资源列表(学术期刊、学位论文、会议论文、书籍数据):

1.相似度: 1% 篇名: 《Linux共享内存的研究与实现》

来源:学术期刊《电脑开发与应用》2008年3期

2.相似度: 1% 篇名:《嵌入式消息队列子系统设计与实现》

来源:学位论文电子科技大学2007

3.相似度: 1% 篇名:《基于可扩展策略库的流量控制研究与设计》

来源:学位论文湖南大学2009

4.相似度: 1% 篇名:《利用共享内存,实现进程间高效率数据共享》

来源:学术期刊《城市建设理论研究(电子版)》2012年2期

5.相似度: 1% 篇名:《浅析Linux环境下的进程间通信机制》

来源:学术期刊《科技信息》2014年14期

6.相似度: 1% 篇名: 《Netlink套接字在Linux系统通信中的应用研究》

来源:学术期刊《计算机与现代化》2007年3期

7.相似度: 1% 篇名:《操作系统实验指导:基于Linux内核》

来源:书籍数据清华大学出版社 2004-11-01

8.相似度: 1% 篇名:《基于Amazon S3接口的云存储系统的设计与实现》

来源:学位论文上海交通大学2016 9.相似度: 1% 篇名: 《IPv6的首部》



来源:学术期刊《伊犁师范学院学报》2002年3期

10.相似度: 1% 篇名:《考研计算机学科专业基础综合考点速记手册》

来源:书籍数据 北京航空航天大学出版社 2012-06-01

11.相似度: 1% 篇名:《一种基于内存共享的高效进程间通信机制》

来源:学术期刊《新型工业化》2014年2期

12.相似度: 1% 篇名:《基于工业以太网的分析仪器智能测控平台研究》

来源:学位论文南京工业大学2011

13.相似度: 1% 篇名:《嵌入式可配置实时操作系统eCos技术及实现机制》

来源:书籍数据电子工业出版社 2005-04-01

14.相似度: 1% 篇名: 《LXI仪器发现机制实现》

来源:书籍数据 西安电子科技大学出版社 2013-03-01

15.相似度: 1% 篇名:《嵌入式系统设计原理及应用》

来源:书籍数据清华大学出版社 2004-11-01

16.相似度: 1% 篇名:《基于以太的IP组网技术》

来源:书籍数据 西南交通大学出版社 2004-07-01 17.相似度: 1% 篇名:《嵌入式实时系统的节能式任务管理》

来源:学位论文 华中科技大学 2006

18.相似度: 1% 篇名:《基于Internet流量自相似性的主动队列管理研究》

来源:学位论文东南大学2005

19.相似度: 1% 篇名:《万兆以太网与RapidIO网络的互连与传输》 来源:学术期刊 《重庆理工大学学报(自然科学版)》 2017年8期

20.相似度: 1% 篇名: 《Linux系统内核调用分析》

来源:学术期刊《湖北第二师范学院学报》2011年8期

21.相似度: 1% 篇名: 《Linux操作系统原理与应用》

来源:书籍数据清华大学出版社 2005-11-1

22.相似度: 1% 篇名:《嵌入式监控系统Web服务器设计》

来源:学位论文 浙江大学 2008

23.相似度: 1% 篇名:《多线程技术的研究与应用》

来源:学术期刊《计算机研究与发展》2000年4期

24.相似度: 1% 篇名: 《Kvlin超线程技术研究与实现》

来源:学位论文国防科学技术大学2005

25.相似度: 1% 篇名:《基于RTL8019AS的串口转以太网接口设计》

来源:会议论文 2010-08-06

26.相似度: 1%篇名:《实时以太网及运动控制总线技术》

来源: 书籍数据 同济大学出版社 2009-03-01

27.相似度: 1% 篇名:《多线程并行处理技术在五坐标数控加工仿真中的应用》

来源:学位论文 西北工业大学 2006

28.相似度: 1% 篇名: 《进程间通信机制的分析与研究》

来源:会议论文 2005-12-01

29.相似度: 1% 篇名:《多处理器系统中的线程调度研究》

来源:学位论文电子科技大学2010

30.相似度: 1% 篇名: 《Java程序设计实践教程》

来源:书籍数据清华大学出版社 2006-9-1

31.相似度: 1% 篇名:《基于J2EE架构的电力市场工作流引擎的设计与实现》

来源:学位论文 东北大学 2005

32.相似度: 1% 篇名:《基于DaVinci处理器的DVS解码系统软件设计》

来源:学位论文浙江大学2008

33.相似度: 1% 篇名:《基于嵌入式系统的光纤传感器网络系统》

来源:学位论文 浙江大学 2008

34.相似度: 1% 篇名:《遥感影像的变化检测及应用软件关键技术》

来源:学位论文西安电子科技大学2014

35.相似度: 1% 篇名:《支付业务监控系统的设计与实现》

来源:学位论文北京交通大学2016

36.相似度: 1% 篇名:《操作系统实用教程》

来源:书籍数据电子工业出版社 2010-07-01

37.相似度: 1% 篇名:《操作系统实用教程》

来源:书籍数据电子工业出版社 2007-02-01

38.相似度: 1% 篇名:《计算机操作系统教程:基于网络教学环境》

来源:书籍数据清华大学出版社 2004-09-01

39.相似度: 1% 篇名:《基于WLAN的轨道交通车地无线通信绻统及关键技术研究》

来源:学位论文 南昌航空大学 2012

40.相似度: 1% 篇名:《嵌入式Linux应用程序开发详解》

来源:书籍数据人民邮电出版社 2006-7-1

41.相似度: 1% 篇名:《进程的多对多(M:N)线程模型研究》

来源:学位论文电子科技大学2012

42.相似度: 1% 篇名:《基于Java的多线程机制》

来源:学术期刊《陕西师范大学学报(自然科学版)》2000年4期

43.相似度: 1%篇名:《操作系统实用教程》 来源:书籍数据 电子工业出版社 2010-07-01

44.相似度: 1% 篇名: 《UNIX内部进程协作机制应用研究》 来源:学术期刊《电脑知识与技术(学术交流)》2007年6期

45.相似度: 1% 篇名:《21世纪高等学校应用型规划教材·计算机系列 操作系统教程》

来源:书籍数据中国电力出版社 2006-02-01 46.相似度: 1%篇名:《操作系统原理实用教程》 来源:书籍数据 电子工业出版社 2006-01-01 47.相似度: 1% 篇名: 《Linux线程实现技术研究》

来源:学术期刊《吉林建筑工程学院学报》2012年3期

48.相似度: 1%篇名:《计算机操作系统》

来源:书籍数据 哈尔滨工业大学出版社 2008-09-01

49.相似度: 1% 篇名: 《Linux中进程间信号通信机制的分析及其应用》

来源:学术期刊《计算机工程与应用》2005年3期 50.相似度: 1% 篇名: 《Check Point NG 安全管理--3》

来源:书籍数据 机械工业出版社 2003-1-1

互联网相似资源列表: 暂无互联网相似资源

全文简明报告:

第3章 IPSec网关设计

3.1 IPSec 网关设计与实现

本程序主要涉及IPSec的IKE和ESP两部分,IKE用作协商密钥和传输规则,而ESP用来传 IKE又分为IKEv1和IKEv2两个版本。 由于IKE阶段数据包较少,实现非常复杂, 因此可以使用其他IPSec VPN实现IKE过程, ESP阶段数据量巨大, 实现相对容易, 需要使 用DPDK进行加速。 ESP部分通信数据加解密使用对称加密算法,若使用软加密,则加密速度 成为瓶颈,可使用硬加密来提升加密速度。

由于 ESP部分需要加密,而 IKE部分不需要加密,当数据到达网卡后,需要对数据进 ESP部分交由 DPDK进行处理,而 行分流, {43%**:** IKE和其他数据需要传入 KNI或TUN/TAP。 KNI比Linux现有的TUN/TAP接口速度更快,因为和TUN/TAP相比,KNI消除了系统调用和其数据 本程序采用KNI来实现DPDK和Linux内核态协议栈通信。 {41%:当数据到达网卡 后, DPDK取到数据,获取数据包 IP头的协议类型,若是 IPv4或 IPv6的 ESP协议, } {63%:则交由 DPDK继续处理,否则交由 Linux内核进行处理。} 这样就完成了分 流功能。

ESP部分需要IKE协商的SA安全联盟和SP安全策略。 在Linux内核2.6以后,内核实现 了IPSec传输部分(ESP和AH)和XFRM框架。 因此IPSec VPN有两种方案,第一种方案: IPSec VPN实现IKE部分并使用自己的ESP / AH程序来处理数据包。 第二种方案: IPSec VPN实现IKE部分,并使用XFRM框架将A安全联盟和SP安全策略传给内核,由内核处理ESP / AH数 本程序实现类似内核的ESP部分。 使用StrongSwan完成IKE部分,配置开 启StrongSwan的IKEv1和IKEv2,配置StrongSwan使用内核IPSec。 使用 NetLink的 libnl库监听 IPSec VPN传给内核的 SA安全联盟和 SP安全策略,并将其传给 DPDK的 ESP部分程序, 而内核虽然收到了 SA安全联盟和 SP安全策略,但是由于第 一步 ESP数据被分流给 DPDK进行处理, 内核 IPSec VPN收不到 ESP数据。

虽然DPDK高速转发性能非常出色,但是DPDK没有协议栈。 Linux内核使用ARP协议IP 和MAC映射关系。 {41%:而DPDK协议栈处理ESP数据包时,由于没有ARP协议,难以生成以 {42%:本程序使用内核的 ARP协议解析 MAC地址,并解析发往内核的 IKE数据包,} {45%:解析 IKE数据包的以太网头和 IP头,并保存以太网中的 MAC地址和 IP头存 入数组 , } {46%:用作后续 ESP协议通过 IP查询 MAC地址来生成以太网头。}

3.2 KNI内核协议栈转发

如图所示,KNI在内核注册一个网卡设备,常见的网卡配置工具可以直接配置该网卡信息,通 过基于FIFO机制来同步控制信息,网络数据使用共享内存来实现。

如图KNI环境初始化流程如图

数据的处理流程如图

3.3 XFRM**监听设计**

DPDK处理数据包和XFRM获取IPSec协商结果为两个并行操作,可通过多进程或多线程的方 式实现并行操作。 {65%: 若使用多进程,进程间通信方式有: } {64%: 管道,信号,消 息队列,信号量,共享内存,原始套接字。}

{66%: 在Linux系统中,进程是资源分配的最小单位,线程是调度的最小单位。} 多 进程数据共享复杂,需要IPC(进程间通信),但数据同步复杂,而多线程数据在同一个线程中, 共享简单,数据同步复杂。 {50%:和多线程相比,多进程完全复制内存空间,占用空间多, 切换复杂,CPU利用率低,创建销毁速度慢,切换复杂。} 多进程编程和调试相对简单。 和多线程比,多进程间不会相互影响,而多线程中一个线程挂掉可能导致整个进程挂掉。 多进程适合多核心多机分布,扩展到多台机器比较简单,而多线程适合多核分布。 结合上 述有缺点,本程序只需要两个并行任务,不需要频繁创建销毁,任务间通信数据量不大,因此 使用多线程。

{45%: 由于进程间资源隔离,通常进程间不可互相访问。} 但很多情况下进程通信不 可避免,需要进程通过内核或其他进程间通信来完成。 常见的进程间通信应用场景有: {61%:数据传输、事件通知、共享数据、进程控制、资源共享。} 管道有三种: 无名管 道PIPE、流管道、有名管道FIFO。 无名管道只能父子间通信,并且只能单向流动。 流管 道可以在父子间双向传输。 有名管道可以在多个不相关进程间通信。 管道是内核管理的 一块缓冲区,空间不大,数据结构为环形以便重复利用。 {44%:若管道中没有数据,则读 取进程会一直等待,直到写进程写入数据;} {54%:若管道写满,写进程会一直等待,直到 读进程取出数据。} {58%:当两个进程终止之后,管道也会消失。} 信号可以发给进程, 无需知道进程状态,进程若被挂起,当进程恢复执行时才传给进程。 {49%:若进程阻塞信

号,信号传递讲被延迟,知道取消阻塞才继续被传递。} 信号是一种异步通信方式,来源有硬件和软件。 {52%:套接字常用于网络间通信,也可用于进程间通信。} {42%:由于管道, FIFO,消息队列等都使用内核进行通信,而系统调用是用户空间和内核空间的唯一接口,} 并且需用户态和内核态进行数据复制,消耗比较大,而本程序对实施性要求比较高,因此这几种方案不可取。 {56%:而共享内存是通过将同一块内存区映射到不同进程地址空间中,不经过内核,因此共享内存是 IPC中速度最快的,} 但共享内存需要用户来操作并且同步也需要用户来完成。 因此本程序采用最复杂的mmap共享内存完成,并使用CAS无锁技术来避免加锁,提高性能。

{53%: xfrm使用netlink机制来实现ipsec用户态程序和内核通信。} {55%: netlink 是Linux内核与用户空间进程通信的一种机制,类似于UDP协议,也是网络应用程序与内核通信最常见的接口。} {55%: netlink是一种异步通信机制,在内核和用户态之间,传递消息存不用等待存在在socket缓冲队列中即可,而系统调用和ioctl是同步通信机制。} 本程序采用libnl库来实现捕获应用程序发往内核的ipsec的sa和sd。

用户态VPN-]内核(被捕获)

3.4 IP-Mac**映射表**

Mac地址获取如图,当数据不为 ESP数据包时,其他数据(如 ARP, ICMP, TCP, UDP) 走 KNI网卡,若数据为 UDP协议,目标地址为 KNI网卡 IP,端口为500时, 此数据包为 IKE通信数据包,可将该数据包的 IP和端口作为一组 IP和 MAC映射表存入数组以备查询使用, 以太网头、 IP头、 UDP头如下:

UDP数据封装

以太网头: 目的地址(6) 源地址(6) 帧类型(2)

IP头:

{80%: 版本(4) 首部长度(4) 服务类型(8) 总长度(16)}

标识(16) 标志(3) 片偏移(13)

TTL(8) 协议(8) 首部校验和(16)

源IP地址(32)

目的IP地址(32)

UDP头:

源端口(8) 目的端口(8) 包长度(8) 校验和(8)

检测报告由PaperPass文献相似度检测系统生成 Copyright 2007-2019 PaperPass