Lab2-report

Part1: Question

Q1: What's the purpose of using hugepage?

网络数据包处理中,CPU对内存访问频繁。使用内存大页能减少页表中page table entry的数目,从而有效降低TLB miss,从而降低访存开销。

Q2: Take examples/helloworld as an example, describe the execution flow of DPDK programs?
main函数中,调用 rte_eal_init ,启动基础运行环境。RTE_LCORE_FOREACH_SLAVE(lcore_id) 遍历所有逻辑核,获取其 lcore_id 。对于每一个从逻辑核,调用 rte_eal_remote_launch 启动指定线程。调用 lcore hello(NULL) 启动主逻辑核的线程。调用 rte_eal_mp_wait_lcore 等待所有逻辑核

Q3: Read the codes of examples/skeleton, describe DPDK APIs related to sending and receiving packets.

运行线程结束。每一个线程调用 rte lcore id 获取当前逻辑核id,并打印出指定字符串。

- rte eth dev configure: 对指定端口设置收发队列数目,并可以对端口功能进行配置。
- rte_pktmbuf_pool_create: 分配一段空间作为内存池,用于存储 rte_mbuf 结构体。
- rte_eth_rx_queue_setup/rte_eth_tx_queue_setup: 初始化队列, 指定内存、描述符数量、报

文缓冲区,并且对队列进行配置。

- rte_eth_rx_burst / rte_eth_tx_burst : 用于收发包,四个参数分别是端口,队列,报文缓冲区以及收发包数。
- rte_eth_dev_start: 启动端口。
- rte_eth_promiscuous_enable: 开启混杂模式,使得机器能够接收经过它的所有数据流,无论目标地址是否指向它。

Q4: Describe the data structure of 'rte_mbuf'.

- rte_mbuf 的结构报头包含包处理所需的所有数据,大小为2个cache line。对于巨型 帧, rte mbuf 包含指向下一个rte mbuf 结构体的指针来形成链表结构。
- head room用来存储和系统中其他实体交互的信息,如控制信息、帧内容、事件等。数据帧的起始地址保存在 rte_mbuf 的buff_addr中,长度由 RTE_PKTMBUF_HEADROOM 定义。在 rte_mbuf 的结尾有一段tail room。通过调用 rte_pktmbuf_prepend 和 rte_pktmbuf_append 可以从head

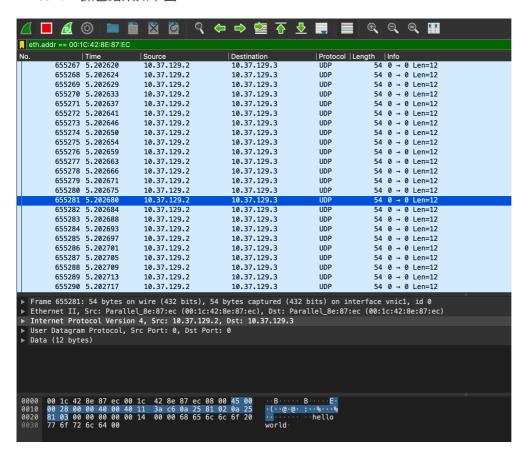
room和tail room中分配一段空间用于扩大数据帧。

● 网络数据帧内容实际长度可通过调用 rte pktmbuf pktlen 或 rte pktmbuf datalen 获得。

Part 2: Correctness verification

- 在虚拟机的工作目录下执行 make ,编译完成后执行 sudo ./build/sendpkt 。DPDK程序开始连续发包,发包的时间间隔为1秒。
- 在主机上开启wireshark,选择DPDK绑定的虚拟网卡 vnic1 进行抓包。
- 检查抓到的包的内容:
 - 。 抓到包的时间间隔约为1秒
 - o Source为我在ipv4 header中指定的源IP地址,即 10.37.129.2; Destination为我在ipv4 header中指定的目标IP地址,即 10.37.129.3
 - o Protocol为UDP
 - o Info中显示 0->0 ,即我在udp header中指定的源端口和目标端口;Info中显示Len=12,即 我所发送的的payload大小
 - 。 在Data中可以看到我所发送的"hello world"字样
 - o IP头的Internet Protocol Version、total length,UDP头的Length都正常显示,没有出现错误警告
- 可知DPDK程序正确发出包

wireshark抓包结果如下图:



虚拟机运行DPDK程序输出如下图: