Lab2: send and receive packets with DPDK

519021910913 黄詰敏

1. 问题解答

- Q1: What's the purpose of using hugepage?
 - 。 减少TLB缓存项的使用,从而大大降低TLB Miss的概率。
 - 。 减少页表的级数,从而提升查询页表的效率。
- Q2: Take examples/helloworld as an example, describe the execution flow of DPDK programs?

答: helloworld代码如下所示。

```
int main(int argc, char **argv)
   int ret;
  unsigned lcore_id;
  ret = rte_eal_init(argc, argv);
  if (ret < 0)
      rte_panic("Cannot init EAL\n");
  /* call lcore_hello() on every worker lcore */
  RTE_LCORE_FOREACH_WORKER(lcore_id) {
      rte_eal_remote_launch(lcore_hello, NULL, lcore_id);
  /* call it on main lcore too */
  lcore_hello(NULL);
  rte_eal_mp_wait_lcore();
  /* clean up the EAL */
  rte_eal_cleanup();
  return 0;
}
```

控制流如下:

- 1. 调用 rte_eal_init , 初始化基础运行环境, 若初始化失败则报错。
- 2. 对多核运行初始化。即遍历EAL指定可以使用的lcore,然后通过 rte_eal_remote_launch 在每个lcore上,启动被指定的线程。
- 3. 运行当前线程的函数locore_hello。
- 4. 主线程等待从线程结束执行。
- 5. 执行 rte_eal_cleanup, 释放资源, 防止hugepage内存泄漏。
- Q3: Read the codes of examples/skeleton, describe DPDK APIs related to sending and receiving packets.
 - 答:以下分别为收包、发包所对应的API。通过指定的端口与队列,收/发缓存区中的数据。

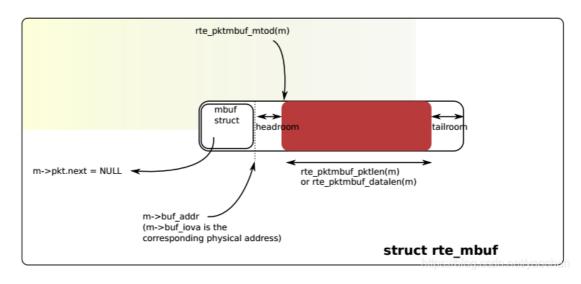
其中,最后一个参数 nb_pkts 为指定一次函数调用来处理的包的个数。当设置为1时,每次收/发一个包。

dpdk在样例程序,例如skeleton中,使用了burst模式,即收/发包数量为32个。这样可以减少内存访问,提高性能。

```
static inline uint16_t rte_eth_rx_burst(uint8_t port_id, uint16_t queue_id,
struct rte_mbuf **rx_pkts, const uint16_t nb_pkts)
```

static inline uint16_t rte_eth_tx_burst(uint8_t port_id, uint16_t queue_id,
struct rte_mbuf **tx_pkts, uint16_t nb_pkts)

- Q4: Describe the data structure of 'rte_mbuf'.
- 答: rte_mbuf 的结构如下所示。



- o headroom 为 mbuf 头部与实际包数据的一段空间,存储控制信息、帧内容、事件等。 headroom 的起始地址保存在 buff_addr 指针中。
- o 在 headroom 后为实际数据所占空间。数据帧的长度可通过调用 pkt_len(m) 或 data_len(m) 获得。
- o 实际数据后剩余的空间为 tailroom。通过 headroom与 tailroom,可方便应用解封报文。
- o pkt的 next 字段指向下一个segment的地址; buf_addr 指向 headroom 的起始地址; rte_pktmbuf_mtod(m) 指向实际data的起始地址。
- 。 此外, 还记录了所属的mempool, 时间戳, 端口, 私有数据大小等信息。

2. 检验正确性

通过wireshark,我们可以监听来自虚拟机的UDP包,且UDP包可以正常解析,内容正确。

```
[Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
Epoch Time: 1647071175.490546000 seconds
[Time delta from previous captured frame: 1.000971000 seconds]
[Time delta from previous displayed frame: 1.000971000 seconds]
[Time since reference or first frame: 2.001496000 seconds]
Frame Number: 3
Frame Length: 76 bytes (608 bits)
Capture Length: 76 bytes (608 bits)
```

```
[Frame is marked: False]
    [Frame is ignored: False]
    [Protocols in frame: eth:ethertype:ip:udp:data]
    [Coloring Rule Name: UDP]
    [Coloring Rule String: udp]
Ethernet II, Src: VMware_90:16:26 (00:0c:29:90:16:26), Dst: VMware_90:16:26
(00:0c:29:90:16:26)
    Destination: VMware_90:16:26 (00:0c:29:90:16:26)
    Source: VMware_90:16:26 (00:0c:29:90:16:26)
    Type: IPv4 (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 200.22.247.58, Dst: 85.40.120.202
   0100 .... = Version: 4
    \dots 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
   Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
   Total Length: 62
   Identification: 0x0000 (0)
   Flags: 0x00
    ...0 0000 0000 0000 = Fragment Offset: 0
   Time to Live: 255
    Protocol: UDP (17)
    Header Checksum: 0x2e6b [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source Address: 200.22.247.58
    Destination Address: 85.40.120.202
User Datagram Protocol, Src Port: 38175, Dst Port: 36895
    Source Port: 38175
    Destination Port: 36895
   Length: 42
   Checksum: 0x4d17 [unverified]
    [Checksum Status: Unverified]
    [Stream index: 0]
    [Timestamps]
    UDP payload (34 bytes)
Data (34 bytes)
```

可以看到,ethernet的src与dst地址正确;ipv4的src, dst, 包长度, TTL, Protocol等均正确;UDP的src, dst, payload长度均正确。因此可验证程序的正确性。

References

- [1] 深入浅出dpdk chapter1.7 实例讲解
- [2] 深入浅出dpdk chapter6.6 Mbuf与Mempool
- [3] https://blog.csdn.net/XuVowkin/article/details/117064512
- [4] DPDK总结之常用API https://blog.csdn.net/gerald_jones/article/details/106600175
- [5] DPDK基础模块之rte_mbufi并解 https://www.cnblogs.com/ziding/p/4214499.html
- [6] https://en.wikipedia.org/wiki/IPv4