

OSLab6 文档

5140379064 陈俊

一、Time_tick 相关

这部分实现很简单，在 `trap.c` 中关于时钟中断的处理函数中加入 `time_tick` 函数，用来进行 tick 的计数。之后，添加系统调用，在系统调用中调用 `time_msec`，就可以实现所需的功能。

二、PCI attach

首先，在 `pci.c` 的 `pci_attach_vendor` 中，添加 `vendor`、`device` 和 `attach` 函数。`Vendor` 和 `device` 在文档中 5.2 可获得。

在 `e1000.c` 中，实现 `attach` 函数。最开始，调用 `pci_fun_enable` 函数，激活 `e1000 device`。之后，使用 `mmap`，将设备的地址映射到内存地址中，我选择了 `KSTACKTOP` 以及 `KERNBASE` 中间相距 `PTSIZE` 的空闲虚拟地址，用来对 `e1000` 设备进行映射。

之后，就是对 `Transmit` 和 `Receive` 相关的寄存器的初始化。首先，构造两个数组：`tx_table` 以及 `rx_table`，用来充当（TX ring 和 RX ring）。同时，初始化这两个 `table`，将 `tx_table` 的 `status` 位置成 `DD`，将 `rx_table` 中的地址位都指向一个足够大数组的物理地址。

在 `tx` 相关寄存器中，将 `TDBAL/TDBAH`、`TDLEN`、`TDH/TDT`、`TCTL` 以及 `TIPG` 都置上合适的值，完成 `tx` 的初始化。在 `rx` 相关寄存器中，将 `RAL/RAH`、`RDBAL/RDBAH`、`RDH/RDT`、`RCTL`，都按照文档上的指示，填上合适的值，完成 `rx` 的初始化。

三、Transmit 相关

在 `transmit_packet` 中，将 `td` 的地址作为参数传入。这个 `td` 是在 `sys_transmit_packet` 中根据传入的 `data` 和 `len` 构造好的。在 `transmit_packet` 函数里，根据当前的 `tdt`，从 `tx_table` 中找到对应的 `td`，将新传入的 `td` 赋给这个 `td`，并修改 `cmd` 中的值，以及将 `tdt` 置为后一个 `tdt`。

在 `sys_transmit_packet` 中，构建一个 `tx_desc` 的对象。将 `data` 的虚拟地址转成物理地址，放入该对象中，并将 `len` 也放入对象中。

最外层的是 `output.c`，它接收 `nsipcbuf`，获得 `data` 的地址和长度，并调用 `system call`，不断循环调用 `sys_transmit_packet`，用来不断发送包。

这样，就完成了整个 `transmit` 的过程。

特别地，当 `tx ring` 满的时候，`transmit_packet` 会返回 -1，这时候，在 `sys_transmit_packet` 会对 `transmit_packet` 返回值进行判断，本来是不循环，遇到返回值为 0 则 `break` 跳出；若为 -1，则继续循环，直至 `tx ring` 空闲。

四、Receive 相关

我在先前也提到，在初始化 `rx_table`（RX ring）的同时，我也初始化了一个 `rx_buf`，用来当作每个 `rx_desc` 的地址。在初始化 `rx_table` 的同时，将 `rx_table` 中的 `buffer_addr` 设为 `rx_buf` 中对应数组的地址。

在 `receive_packet` 中，将 `(*rdt + 1) % RXDESC_LENGTH` 作为读取的对象，从 `rx_table` 中读取相应的 `rd`。同时，清空该 `rd` 的 `DD` 位和 `EOP` 位，告诉 `e1000` 这块区域可以重新使用，并更新 `rdt`。

在 `sys_receive_packet` 中，构建一个 `rx_desc` 的对象，并将其指针作为参数传给 `receive_packet` 函数，获得 `rd`。将 `rd` 中的地址通过 `KADDR` 转为虚拟地址，再将内容 `memset` 到 `buf` 的地址。

最外层的是 `input.c` 中的函数。在 `input.c` 中，调用 `sys_receive_packet`，获得 `buf` 的

地址和长度。通过 `memcpy`，将 `data` 的内容 `copy` 到指定的地址，并通过 `ipc_send` 发送给 `core network` 进程。

这样，就完成了整个 `receive` 过程。

特别地，当 `rx_ring` 为空的时候，会返回-1，`sys_receive_packet` 也会返回-1。在 `input.c` 中，如果返回值小于 0，则在循环中调用 `sys_yield`，否则不符合条件，跳出循环，这样就实现了一直等待接收的效果。

五、Web server 相关

这部分主要实现了 `send_data` 和 `send_file`。在 `send_data` 中，首先，通过 `fstat`，获得文件的相关信息（比如文件的长度）。然后，调用 `readn` 函数，从 `fd` 中读取内容到 `buf` 中，之后，调用 `write` 函数，往 `req->socket` 中写 `buf`，达到写 `data` 的目的。

在 `send_file` 中，之后的 `send_header`、`send_size`、`send_data` 等逻辑已经实现了。我主要做的就是打开 `fd`，通过 `fstat` 获得文件的信息（`len`），并判断是否是一个文件夹，并对这些情况进行 `send_error` 处理。最开始，通过 `open`，以只读方式打开 `req->url`，获得 `fd`。之后，调用 `fstat`，获得 `len`，并通过 `st_isdir` 来判断其是否为文件夹。

这样，整个 `send_file` 的逻辑就实现了。

当 `server` 打开时，在网页中输入 <http://localhost:26002/index.html> 后，就能看到
This file came from JOS.

Cheesy web page!

这说明 `web server` 是成功的。

六、Challenge

Challenge 中，我选择了第一个 Challenge，从 `EEPROM` 中获取 `MAC` 地址。其实现和测试详见 `answers-lab6.txt`，在此不再赘述。