# 路由器实验报告

### 李晨昊 2017011466

#### 2020-1-5

### 目录

1	遇到	的问题和解决方法	1
	1.1	端序不一致	1
	1.2	路由器代码搭建	2
	1.3	测试环境配置	2
	1.4	IP 头校验和的增量更新	2

我没有直接使用 boilerplate, 最终完整的路由器代码在 Homework/router/main.cpp 中。

# 1 遇到的问题和解决方法

### 1.1 端序不一致

网络包中的大于一个字节的整数都按照大端序来传递,而主机有可能是大端序或者小端序的。 大端序的主机可以直接读写内存中的整数;小端序的主机需要在读出整数后和写入整数前进 行端序的转换,而计算过程中使用小端序。

一种很简便的进行端序转换的方法是使用 GCC 提供的 builtin 函数,即 \_\_builtin\_bswap16 和 \_\_builtin\_bswap32,它们分别可以交换 16 位整数和 32 位整数的端序。不过在代码中不应该直接使用它们,因为大端序的主机不需要(也不能)进行端序转换。虽然实际上 PC 和树莓派都是小端序的,但写代码的时候还是有考虑兼容性的必要,为此我写了一个宏,利用预编译器的 \_\_BYTE\_ORDER\_\_ 变量来判断当前主机是大端序还是小端序,从而决定读写内存时的行为。它是在编译时生效的,所以必须保证编译时的主机和运行时的主机端序一致,因为我们并没有做交叉编译,所以这不会造成问题。

顺便提一句, IP 头的前两个字段,即 Version 和 IHL,标准规定 Version 为高 4 字节, IHL 为低 4 字节。如果希望用位域来访问它们的话,显然也必须和这个顺序一致。这其实不算端序的问题,因为它是一个字节内部的顺序,不过这两个问题很相似。经实验将 IHL 写在 Version 前

面才能达到这个效果。我查阅了相关资料,位域中字段的具体分布是 implementation-defined,而且也没有什么通用的方法来得知编译器是怎么排布它们的,所以现在只能照这样写着,兼容性可能不是很好。

### 1.2 路由器代码搭建

如我上面所说,我没有直接使用 boilerplate。这主要是因为当时我对 boilerplate 中更新路由表这一部分的逻辑没有完全理解,而且为了发 RIP 包,必须能够访问整个路由表,而原来的代码中并没有这个接口。总之,最后我另写了一份,将所有代码都写在一个文件里了,对于我来说,我认为这样其实更加利于理解和维护,能够更清晰的看出信息是在哪里获取,哪里使用的。

我省去了 protocal 中从 RIP 包中提取 RipPacket 和用 RipPacket 构造 RIP 包这两步 (但错误检查仍然保留),这主要是为了简单,毕竟多一层间接总是会增加需要考虑的东西。

除了添加新字段外,我还对原来的路由表进行了一点修改,即不再存储 len,直接存储 mask。由于 len 的大小关系和 mask 的大小关系相同 (len 越长, 1 就越多, mask 就越大),所以进行最长匹配的时候也不会出错。这样可以在查询的时候直接拿去和地址做与,减少一点运算量,收到 RIP 的时候也不用做额外的计算把 mask 转成 len 了。

## 1.3 测试环境配置

需要配置主机的 IP 地址和网关。

用 PC 运行压力测试的时候,脚本中有多处要修改网口名称,我们组因为不熟悉 BIRD 的使用和原理,在这里花了一些时间来摸索。

### 1.4 IP 头校验和的增量更新

我采用了 IP 头校验和的增量更新算法,在修改了包的 TTL 后不必全部重新计算校验和,只需要几步简单的更新即可。但是 RFC1141 给出的原始的算法有一定问题,关于这个已经有很多相关的讨论了,参考jiege.ch/networking/2019/05/30/ip-and-udp-checksum-incremental-update/,特判一下即可。非常良心的是,确实有对应情况的测例,这节省了后续调试的时间。