电子科技大学计算机科学与工程学院

标准实验报告

课程名称: 互联网络程序设计

项目名称:非阻塞 DNS 客户端

一、实验要求

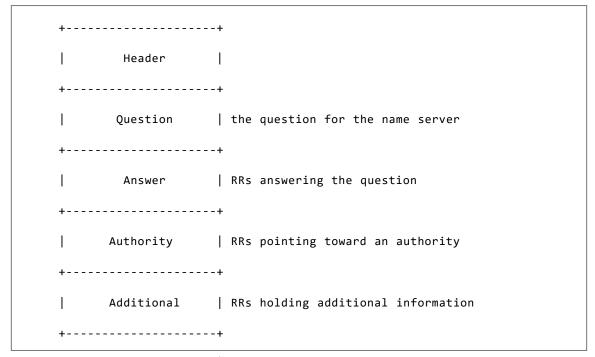
在一个 Reactor 网络库上采用非阻塞方式编写一个 DNS 客户端,获得 ip 地址:

- 1) 查找资料了解 DNS 查询的报文交互过程,确定 RFC 对 DNS 交互报文的定义,根据报文定义设计并实现一个非阻塞 DNS 客户端
 - 2) 基于 Linux 平台,可以借助于 libuv 等现成网络库

二、实验原理

(—) Domain Name System

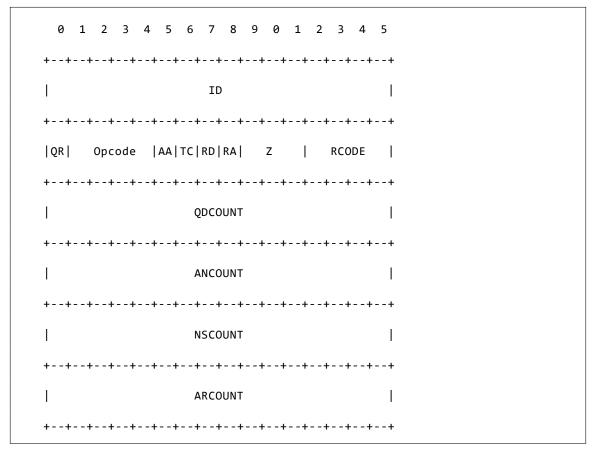
在 RFC1035 中定义了 DNS 的规范和实现,其中就包含对交互报文的定义。代码 1 指出了报文的基本格式,其由五部分组成。Header 节总是存在的,其指明了剩余的哪些节是存在的、此消息是请求还是响应和一些其他参数。



代码 1: DNS message format

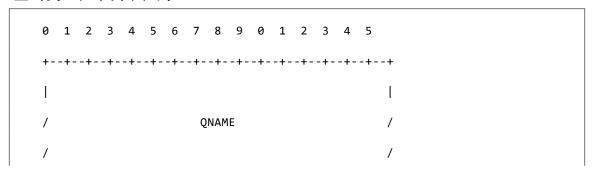
代码 2 是 Header 节的定义,由于我们只是实现域名到 ip 地址的转换,所以只需要关注一下几个域:

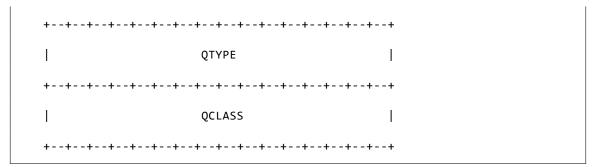
- 1) ID: 用于表示特定请求,由于我们实现的是非阻塞客户端,所以可能需要对不同请求设置不同的 ID。
 - 2) QDCOUNT: 请求的域名数量。
 - 3) ANCOUNT: 响应的域名数量。



代码 2: Header section format

代码 3 是 Question 节的格式,当 QDCOUNT 不为 0 时其存放具体的请求。 QNAME 域变长,存放请求的域名字符串,这里使用了一种压缩的存储方式,就不在此具体介绍了。QTYPE 存放请求的类型,在本例中类型均为 A。QCLASS 指定查询类,在本例中恒为 IN。





代码 3: Question section format

代码 4 是 DNS 服务器响应的格式,在本例中只关心 RDATA 域,当请求是 A时,其为 4 字节数据,存储了查询到的 ip 地址。

0 1 2 3	4 5 6 7 8 9 0 1 2	3 4 5
+++-	-+++	++
I		
/		/
/	NAME	/
1		I
+++-	-+++	++
1	TYPE	I
+++-	-+++	++
1	CLASS	I
+++-	-+++	++
1	TTL	I
I		I
+++-	-+++	++
I	RDLENGTH	I
+++-	-+++	+
/	RDATA	/
/		/
+++-	-+++	++

代码 4: Resource record format

(二) Unicorn Velociraptor

libuv 库是多平台 C 库,提供对基于事件循环的异步 I/O 的支持。它支持 epoll、kqueue、Windows 的 IOCP 和 Solaris 的事件端口。它主要设计用于 Node.js,但也可用于其他软件项目如 Julia 或 pyuv 等。它最初是 libev 或 Microsoft IOCP 上的抽象,libev 只支持 Unix 系统而不支持 Windows 上的 IOCP,在 node-v0.9.0 的 libuv 版本中去除了对 libev 的依赖。

三、实验步骤

(一) 总体架构设计

由于实现一个非阻塞的客户端,理所应当需要接受用户多个输入。所以在 libuv 事件循环中绑定标准输入并且设置 read 回调函数。实现 DNS 客户端需要以 udp 的方式创建一个 socket,并在事件循环中绑定,并设置 recv 回调函数。总体执行流程如图 1 所示, libuv 接受到用户输入时调用 read 回调函数,其将会根据用户的输入构建 DNS 请求报文发送给 DNS 服务器。DNS 服务器在查询结束后响应, libuv 接收到服务器的响应报文后调用 recv 回调函数,从报文中提取出 ip 地址并输出。

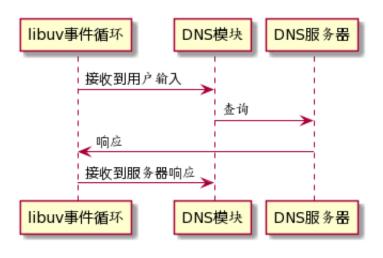


图 1: 程序执行流程

(二) DNS 模块的设计与实现

DNS 模块的核心代码就是根据用户请求的域名构建请求报文,和从服务器的响应报文中提取出 ip 信息。有了实验原理章节的介绍,已经对报文结构有了足够

的理解,接下来就是编写代码实现具体功能。

代码 5 是构造请求报文的主要代码: 13-19 行构造报文的 Header 节,赋值 id、将 qcount 域设置为 1,表示本次请求只包含一个域名; 21-38 行构造报文的 Question 节,首先根据压缩算法写入请求的域名,然后设置 QTYPE 和 QCLASS 域。

```
uv_buf_t make_dns_query_msg(char *host_name, ssize_t len_host_name){
2
       for(int i=0; i<len_host_name; i++){</pre>
            if(host_name[i] == '\n'){
3
                host_name[i] = '\0';
4
            }
5
6
       }
       char *buf = (char *)malloc(MAX_DNS_PACKAGE_SIZE);
7
8
       memset((void *)buf, 0, MAX_DNS_PACKAGE_SIZE);
9
       DNS_HEADER *dns_hdr = (DNS_HEADER *)buf;
10
11
       int id = get dns id(host name);
12
13
       printf("[+] Query for {%d}%s\n", id, host_name);
       dns_hdr->id = htons(id);
14
15
       dns_hdr->rd = 1;
       dns_hdr->qcount = htons(1);
16
17
       dns_hdr->ancount = htons(0);
18
       dns_hdr->nscount = htons(0);
19
       dns_hdr->arcount = htons(0);
20
        strcpy(buf + sizeof(DNS_HEADER)+1, host_name);
21
       char *p = buf+sizeof(DNS HEADER)+1;
22
       u_char i = 0;
23
       while (p < buf+sizeof(DNS_HEADER)+strlen(host_name)+1){</pre>
24
            if(*p == '. '){
25
```

```
26
                p[-i-1] = i;
27
                i = 0;
28
            }
            else{
29
30
                i++;
            }
31
32
            p++;
33
        }
34
        p[-i-1] = i;
35
        DNS_QUESTION_SECTION_TAIL *dns_tail = (DNS_QUESTION_SECTION_TAIL *)(p+1);
36
        dns_tail->qtype = htons(DNS_QTYPE_A);
37
        dns_tail->qclass = htons(DNS_QCLASS_IN);
38
39
        return uv_buf_init(buf, sizeof(DNS_HEADER)+sizeof(DNS_QUESTION_SECTION_TAIL
40
            )\
41
                +strlen(host_name)+2);
42
```

代码 5: 构造请求报文

代码 6 是接收到响应报文的回调函数,其主要负责解析响应报文,并输出查询结果: 11 行首先获得报文的 id 域的数据,用来查找该报文对应请求的域名; 14-16 行从报文中读取 RDATA 域的数据,并将查询结果输出。

```
void on_dns_read(uv_udp_t *req, ssize_t nread, const uv_buf_t *buf,\
const struct sockaddr *addr, unsigned flags){

if(nread < 0){

fprintf(stderr, "Read error %s\n", uv_err_name(nread));

uv_close((uv_handle_t *)req, NULL);

free(buf->base);

return;
```

```
}
9
        else if(nread > 0){
            DNS_HEADER *header = (DNS_HEADER *)buf->base;
10
            u_int id = ntohs(header->id);
11
12
            char *host_name = get_dns_host_name(id);
13
            if (header->ancount){
                u_char *rdata = (u_char *)(buf->base+nread-4);
14
                 printf("[*] \{\%u\}\%s \rightarrow \%u.\%u.\%u.\%u.\%u.n", id, host name, rdata[0],
15
                     rdata[1],\
                         rdata[2], rdata[3]);
16
            }
17
            else{
18
                 printf("[-] {%u}DNS query failed for %s\n", id, host_name);
19
20
            }
            // Free the chunk allocated by alloc_stdin_bufffer
21
22
            free(host_name);
23
        }
24
        free(buf->base);
25
        return;
26
   }
```

代码 6:解析响应报文

四、实验数据及结果与分析

图 2 是程序运行时的截图,我们首先查询 baidu.com,可以发现程序很好的发送了请求并且解析了服务器的响应。接着查询 k1ll3r.io,可能由于缓存没有命中,该次查询没有立即返回。紧接着我们查询 cnss.io ,程序同样很好的处理了请求并解析了结果。可以发现由于上一次请求没有返回,这一次报文的 id 域的数值增加了,很好的处理了非阻塞的情况,也很好的体现了程序非阻塞的特性。

```
> ./knDNS
baidu.com
[+] Query for {0}baidu.com
[*] {0}baidu.com -> 39.156.69.79
k1ll3r.io
[+] Query for {0}k1ll3r.io
cnss.io
[+] Query for {1}cnss.io
[*] {1}cnss.io -> 172.67.171.38
```

图 2: 程序运行截图

五、实验结论、心得体会

借此实验很好地学习了网络程序设计的知识,包括很多报告中没有体现的基础知识,例如 TCP/IP 协议的细节、IO 复用编程、多进程多线程并发等等。也深刻地体会到了实现一个能很好处理并发的网络程序的不易。

报告评分: 指导教师签字: