硬核图解! 断网了, 还能ping通 127.0.0.1 吗? 为什么?

Original 小白 小白debug 2021-06-15 18:00

收录于合集 #图解网络

17个

你女神爱不爱你,你问她,她可能不会告诉你。

但网通不通,你 ping 一下就知道了。

可能看到标题, 你就知道答案了, 但是你了解背后的原因吗? 那如果把 127.0.0.1 换成 0.0.0.0 或 localhost 会怎么样呢? 你知道这几个 IP 有什么区别吗?

以前面试的时候就遇到过这个问题,大家看个动图了解下面试官和我当时的场景,求当时小白的心里阴影面积。



话不多说,我们直接开车。

拔掉网线,断网。

断开wifi

网线一拔,恩怨去他妈



然后在控制台输入 ping 127.0.0.1。

```
$ ping 127.0.0.1
PING 127.0.0.1 (127.0.0.1): 56 data bytes
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=0 ttl=64 time=0.080 ms
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.093 ms
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.074 ms
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.079 ms
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.079 ms
64 bytes from 127.0.0.1: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.079 ms
65 or 127.0.0.1 ping statistics ---
65 packets transmitted, 5 packets received, 0.0% packet loss
66 round-trip min/avg/max/stddev = 0.074/0.081/0.093/0.006 ms
```

说明, 拔了网线, ping 127.0.0.1 是能ping通的。

其实这篇文章看到这里,标题前半个问题已经被回答了。但是我们可以再想深一点。

为什么断网了还能 ping 通 127.0.0.1 呢?

这能说明你不用交网费就能上网吗?

不能。

首先我们需要进入基础科普环节。

不懂的同学看了就懂了,懂的看了就当查漏补缺吧。

首先,这是个 IPV4 地址。

IPV4 地址有 32 位,一个字节有 8 位,共 4 个字节。

其中**127 开头的都属于回环地址**,也是 **IPV**4 的特殊地址,没什么道理,就是人为规定的。

而 127.0.0.1 是众多回环地址中的一个。之所以不是 127.0.0.2 , 而是 127.0.0.1 , 是因为源码里就是这么定义的,也没什么道理。

/* Address to loopback in software to local host. */
#define INADDR LOOPBACK 0x7f000001 /* 127.0.0.1 */

127.0.0.1

01111111.00000000.00000000.00000001

回环地址 Loopback Address

回环地址

IPv4 的地址是 32 位的,2的32次方,大概是 40+亿。地球光人口就76亿了,40亿IP这点量,塞牙缝都不够,实际上IP也确实用完了。

所以就有了 IPV6 , IPv6 的地址是 128 位的,大概是2的128次方≈10的38次方。据说地球的沙子数量大概是 10的23次方,所以IPV6的IP可以认为用不完。

IPV4以8位一组,每组之间用,号隔开。

IPV6就以16位为一组,每组之间用: 号隔开。如果全是0, 那么可以省略不写。

0:0:0:0:0:0:0:1

::1

IPV6 回环地址 Loopback Address

ipv6回环地址

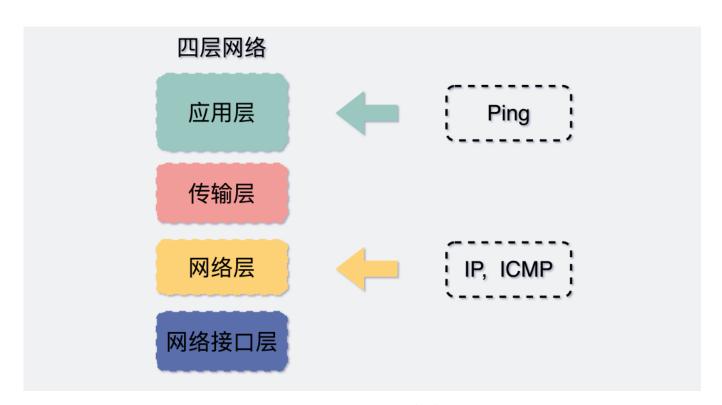
在IPV4下的回环地址是 127.0.0.1,在 IPV6下,表达为 ::1。中间把**连续的0**给省略了,之所以不是7个冒号,而是2个冒号:,是因为一个IPV6地址中只允许出现一次两个连续的冒号。

多说一句:在IPV4下用的是 **ping 127.0.0.1** 命令。在IPV6下用的是 **ping6** ::1 命令。

什么是 ping

ping 是应用层命令,可以理解为它跟游戏或者聊天软件属于同一层。只不过聊天软件可以收发消息,还能点个赞什么的,有很多复杂的功能。而 ping 作为一个小软件,它的功能比较简单,就是尝试发送一个小小的消息到目标机器上,判断目的机器是否可达,其实也就是判断目标机器网络是否能连通。

ping应用的底层,用的是网络层的ICMP协议。



IP和ICMP和Ping所在分层

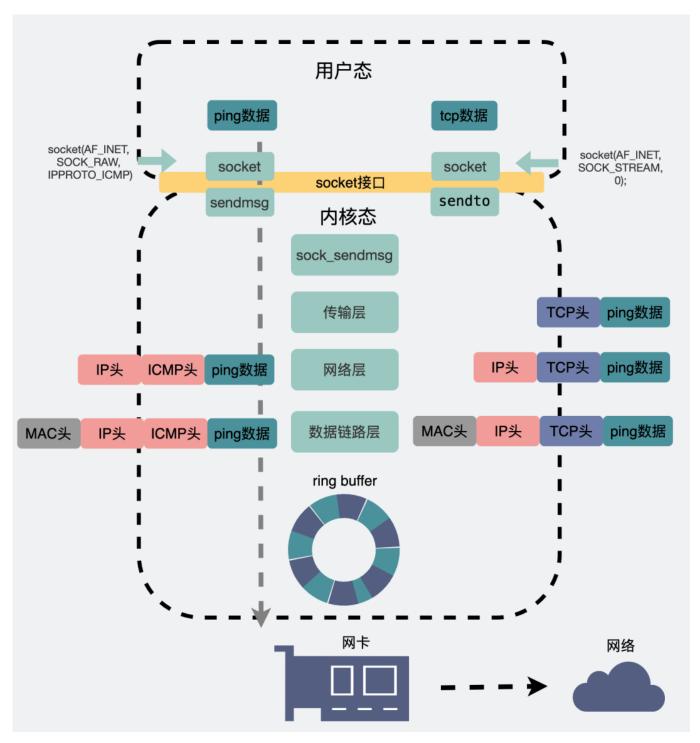
虽然ICMP协议和IP协议**都属于网络层协议**,但其实ICMP也是利用了IP协议进行消息的传输。



ip和icmp的关系

所以,大家在这里完全可以简单的理解为 ping 某个IP 就是往某个IP地址发个消息。

一般情况下,我们会使用 TCP 进行网络数据传输,那么我们可以看下它和 ping 的区别。



ping和普通发消息的关系

ping和其他应用层软件都属于应用层。

那么我们横向对比一下,比方说聊天软件,如果用的是TCP的方式去发送消息。

为了发送消息,那就得先知道往哪发。linux里万物皆文件,那你要发消息的目的地,也是个文件,这里就引出了socket 的概念。

要使用 socket ,那么首先需要创建它。

在 TCP 传输中创建的方式是 socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0); , 其中 AF_INET 表示将使用 IPV4 里 host:port 的方式去解析待会你输入的网络地址。 SOCK_STREAM 是指使用面向字节流的 TCP 协议, 工作在传输层。

创建好了 socket 之后,就可以愉快的把要传输的数据写到这个文件里。调用 socket 的 sendto 接口的过程中进程会从用户态进入到内核态,最后会调用到 sock_sendmsg 方法。

然后进入传输层,带上 TCP 头。网络层带上 IP 头,数据链路层带上 MAC 头等一系列操作后。进入网卡的**发送队列 ring buffer**,顺着网卡就发出去了。

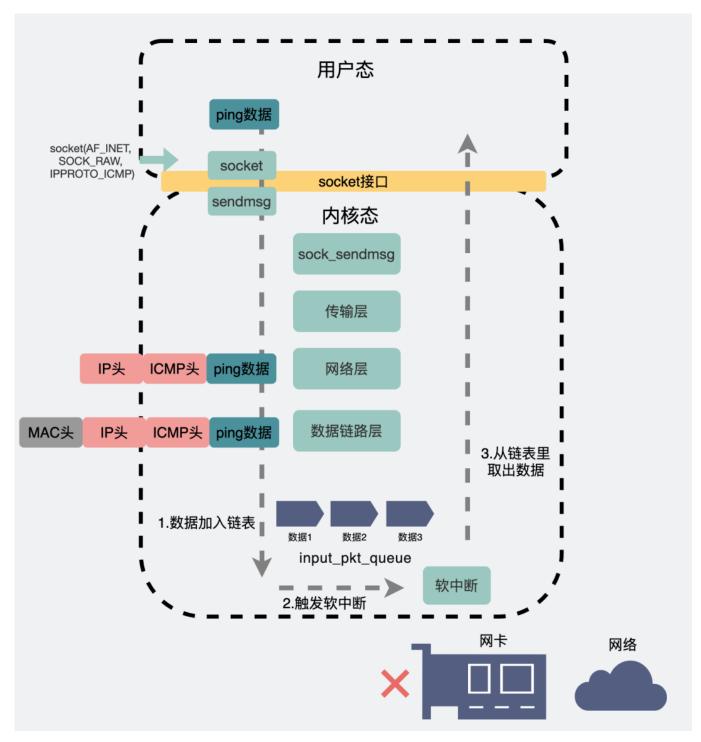
回到 ping ,整个过程也基本跟 TCP 发数据类似,差异的地方主要在于,创建 socket 的时候用的是 socket(AF_INET,SOCK_RAW,IPPROTO_ICMP), SOCK_RAW 是原始套接字,工作在网络层, 所以构建 ICMP (网络层协议)的数据,是再合适不过了。ping 在进入内核态后最后也是调用的 sock_sendmsg 方法,进入到网络层后加上ICMP和IP头后,数据链路层加上MAC头,也是顺着网卡发出。因此 本质上ping 跟 普通应用发消息 在程序流程上没太大差别。

这也解释了**为什么当你发现怀疑网络有问题的时候,别人第一时间是问你能ping通吗?** 因为可以简单理解为ping就是自己组了个数据包,让系统按着其他软件发送数据的路径 往外发一遍,能通的话说明其他软件发的数据也能通。

为什么断网了还能 ping 通 127.0.0.1

前面提到,有网的情况下, ping 最后是通过网卡将数据发送出去的。

那么断网的情况下,网卡已经不工作了, ping 回环地址却一切正常, 我们可以看下这种情况下的工作原理。



ping回环地址

从应用层到传输层再到网络层。这段路径跟ping外网的时候是几乎是一样的。到了网络层,系统会根据目的IP,在路由表中获取对应的路由信息,而这其中就包含选择哪个网卡把消息发出。

当发现目标IP是外网IP时,会从"真网卡"发出。

当发现**目标IP是回环地址**时,就会选择**本地网卡**。

本地网卡,其实就是个"假网卡",它不像"真网卡"那样有个 ring buffer 什么的,"假网卡"会把数据推到一个叫 input_pkt_queue 的 链表中。这个链表,其实是所有网卡共享的,上面挂着发给本机的各种消息。消息被发送到这个链表后,会再触发一个软中断。

专门处理软中断的工具人"ksoftirqd" (这是个内核线程), 它在收到软中断后就会立马去链表里把消息取出, 然后顺着数据链路层、网络层等层层往上传递最后给到应用程序。



工具人ksoftirqd

ping 回环地址和**通过TCP等各种协议发送数据到回环地址**都是走这条路径。整条路径从发到收,都没有经过"真网卡"。**之所以127.0.0.1叫本地回环地址,可以理解为,消息**

发出到这个地址上的话,就不会出网络,在本机打个转就又回来了。所以断网,依然能 ping 通 127.0.0.1。

ping回环地址和ping本机地址有什么区别

我们在mac里执行 ifconfig 。

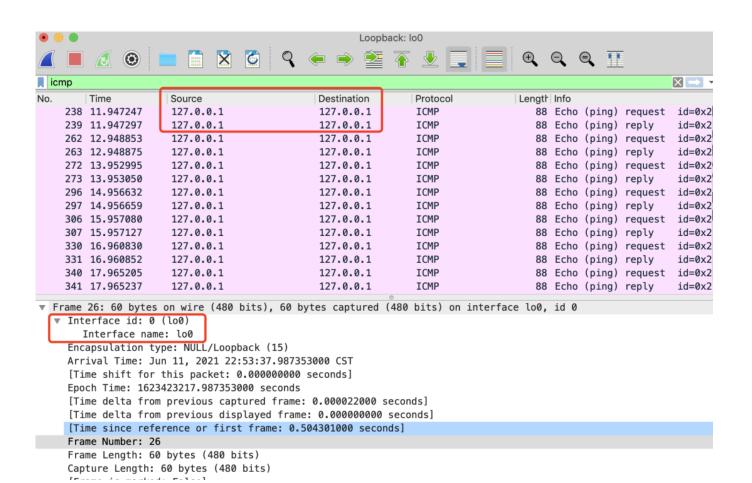
```
$ ifconfig
lo0: flags=8049<UP,LOOPBACK,RUNNING,MULTICAST> mtu 16384
   inet 127.0.0.1 netmask 0xff000000
   ...
en0: flags=8863<UP,BROADCAST,SMART,RUNNING,SIMPLEX,MULTICAST> mtu 1500
   inet 192.168.31.6 netmask 0xffffff00 broadcast 192.168.31.255
   ...
```

能看到 IoO,表示本地回环接口,对应的地址,就是我们前面提到的 127.0.0.1,也就是回环地址。

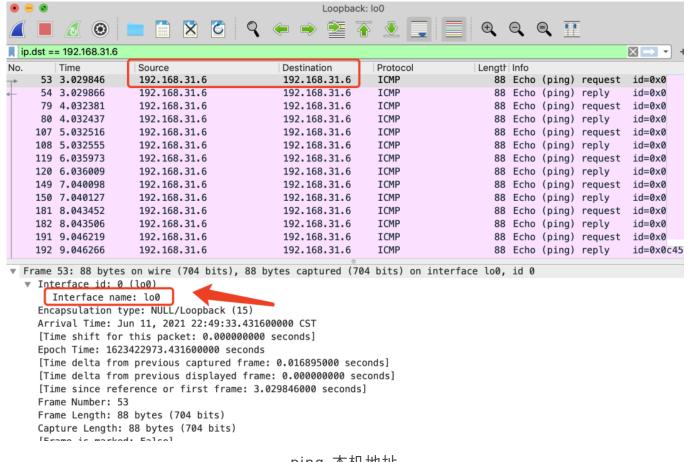
和 eth0,表示本机第一块网卡,对应的IP地址是192.168.31.6,管它叫本机IP。

之前一直认为ping本机IP的话会通过"真网卡"出去,然后遇到第一个路由器,再发回来到本机。

为了验证这个说法,可以进行抓包,但结果跟上面的说法并不相同。



ping 127.0.0.1



ping 本机地址

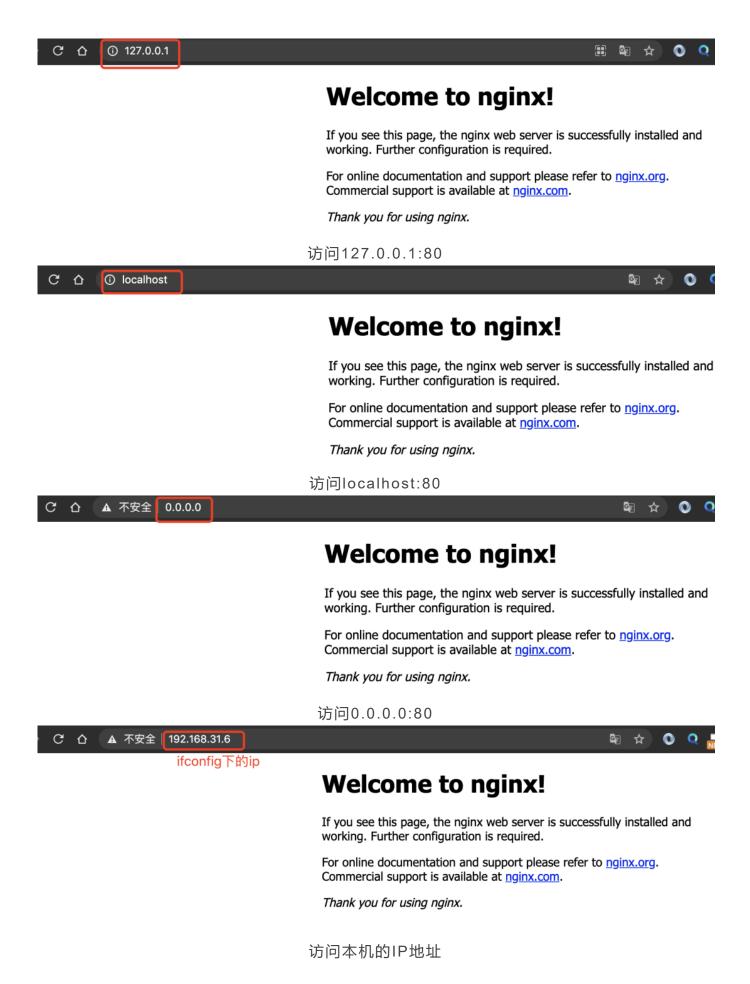
可以看到 ping 本机IP 跟 ping 回环地址一样,相关的网络数据,都是走的 lo0,本 地回环接口,也就是前面提到的"假网卡"。

只要走了本地回环接口,那数据都不会发送到网络中,在本机网络协议栈中兜一圈,就 发回来了。因此 ping回环地址和ping本机地址没有区别。

127.0.0.1 和 localhost 以及 0.0.0.0 有区别吗

回到文章开头动图里的提问,算是面试八股文里的老常客了。

以前第一次用 nginx 的时候,发现用这几个 IP ,都能正常访问到 nginx 的欢迎网页。一度认为这几个 IP 都是一样的。



__

首先 localhost 就不叫 IP ,它是一个域名,就跟 "baidu.com" ,是一个形式的东西,只不过默认会把它解析为 127.0.0.1 ,当然这可以在 /etc/hosts 文件下进行修改。

所以默认情况下,使用 localhost 跟使用 127.0.0.1 确实是没区别的。

其次就是 0.0.0.0, 执行 ping 0.0.0.0 , 是会失败的, 因为它在 IPV4 中表示的是无效的**目标地址**。

```
$ ping 0.0.0.0
PING 0.0.0.0 (0.0.0.0): 56 data bytes
ping: sendto: No route to host
ping: sendto: No route to host
```

但它还是很有用处的,回想下,我们启动服务器的时候,一般会 listen 一个 IP 和端口,等待客户端的连接。

如果此时 listen 的是本机的 0.0.0.0 , 那么它表示本机上的所有IPV4地址。

```
/* Address to accept any incoming messages. */
#define INADDR_ANY ((unsigned long int) 0x00000000) /* 0.0.0.0 */
```

举个例子。刚刚提到的 127.0.0.1 和 192.168.31.6 , 都是本机的IPV4地址, 如果监听 0.0.0.0 , 那么用上面两个地址, 都能访问到这个服务器。

当然, 客户端 connect 时,不能使用 0.0.0.0 。必须指明要连接哪个服务器 IP。

总结

- 127.0.0.1 是回环地址。 localhost 是域名, 但默认等于 127.0.0.1。
- ping 回环地址和 ping 本机地址,是一样的,走的是Io0 "假网卡",都会经过网络层和数据链路层等逻辑,最后在快要出网卡前狠狠拐了个弯,将数据插入到一个链表后就软中断通知 ksoftirqd 来进行收数据的逻辑,压根就不出网络。所以断网了也能 ping 通回环地址。

• 如果服务器 listen 的是 0.0.0.0, 那么此时用 127.0.0.1 和本机地址都可以访问到服务。

最后

最近工作上的事情太忙,本来就黑的黑眼圈,就更黑了,鸽了大家这么久实在不好意思哈。

欢迎大家加我微信(公众号里右下角"联系我"),互相围观朋友圈砍一刀啥的哈哈。

如果文章对你有帮助,看下文章底部右下角,做点正能量的事情(**点两下**)支持一下。 (**疯狂暗示,拜托拜托,这对我真的很重要!**)

我是小白,我们下期见。

参考资料

《127.0.0.1 之本机网络通信过程知多少 ?! 》—— 推荐关注飞哥的《开发内功修炼》

文章推荐:

- 动图图解! 既然IP层会分片,为什么TCP层也还要分段?
- 动图图解! GMP模型里为什么要有P? 背后的原因让人暖心
- i/o timeout,希望你不要踩到这个net/http包的坑
- 妙啊! 程序猿的第一本互联网黑话指南
- 程序员防猝死指南
- 我感觉, 我可能要拿图灵奖了。。。
- 给大家丢脸了,用了三年golang,我还是没答对这道内存泄漏题