# ZLToolKit笔记4: 域名解析

2024年12月20日 20:20

DNS域名详细解析过程(最全面,看这一篇就够) dns解析-CSDN博客

# 前驱知识: 域名解析

#### 第一步:

本地电脑检查浏览器缓存中国有没有这个域名对应的解析过的IP地址;

但浏览器缓存域名受限制,大小、时间。

#### 第二步:

浏览器缓存中没有数据,则浏览器会查找操作系统缓存中是否有这个域名对应的DNS解析结果。操作系统也有一个域名解析的过程,在Linux中可以通过/etc/hosts文件来设置,而在windows中可以通过配置 C:\Windows\System32\drivers\etc\hosts文件来设置,用户可以将任何域名解析到任何能够访问的IP 地址。

# 第三步:

前两个过程无法解析时,就需要用到我们网络配置中的"DNS服务器地址"了。操作系统会把这个域名发送给这个本地DNS服务器。大约80%的域名解析到这里就结束了,后续的DNS货代和递归也是由本地DNS服务器负责。

#### 第四步:

如果本地DNS服务器仍没有命中,就直接到根DNS服务器请求解析。

#### 第万步:

根DNS服务器返回给本地域名服务器一个顶级DNS服务器地址,它是国际顶级域名服务器,如.com、.cn、.org等,全球只有13台左右。

#### 第六步:

本地DNS服务器再向上一步获得的顶级DNS服务器发送解析请求。

#### 第七步:

接收请求的顶级DNS服务器查找并返回此域名对应的Name Server域名服务器的地址,这个Name Server服务器就是我要访问的网站域名提供商的服务器,起始该域名的解析任务就是由域名提供商的服务器来完成的。

#### 第八步:

Name Server服务器会查询存储的域名和IP的映射关系表,再把查询出来的域名和IP地址等等信息,连同一个TTL值返回给本地DNS服务器。

## 第九步:

返回该域名对应的IP和TTL值,本地DNS服务器会缓存这个域名和IP的对应关系,缓存时间由TTL值控制。

#### 第十步:

把解析的结果返回给本地电脑,本地电脑根据TTL值缓存在本地系统缓存中,域名解析过程结束在实际的 DNS解析过程中,可能还不止这10步,如Name Server可能有很多级,或者有一个GTM来负载均衡控制,这都有可能会影响域名解析过程。

# ZLToolKit中域名解析

```
if (isIP(url.data())) {
        auto fd = SockUtil::connect(url.data(), port, true, local_ip.data(), local_port);
        (*async con cb) (fd == -1 ? nullptr : std::make shared SockNum (fd, SockNum::Sock TCP));
    } else {
       auto poller = _poller;
        weak_ptr<function<void(const SockNum::Ptr &)>> weak_task = async_con_cb;
        WorkThreadPool::Instance().getExecutor()->async([url, port, local_ip, local_port, weak_task,
poller]() {
           // 阻塞式dns解析放在后台线程执行 [AUTO-TRANSLATED:e54694ea]
            //Blocking DNS resolution is executed in the background thread
            int fd = SockUtil::connect(url.data(), port, true, local_ip.data(), local_port);
            auto sock = fd == -1 ? nullptr : std::make_shared (SockNum) (fd, SockNum::Sock_TCP);
            poller->async([sock, weak task]() {
                if (auto strong task = weak task.lock()) {
                    (*strong_task) (sock);
           });
       }):
        _async_con_cb = async_con cb;
```

当url不是IP地址时,需要进行DNS解析,为了不阻塞当前线程,这里**将DNS解析的任务放到一个后台线程池中异步执行**。

解析的过程仍然在SockUtil::connect函数中进行(进行DNS解析并建立连接)。

一定要注意这个域名解析+连接建立的过程是重新在workThreadPool中获取的一个新的后台线程中执行的,即在这个后台线程中会执行上面加粗的匿名函数体中的内容的。

连接建立后,需要执行回调。但此时的线程是一个为了不阻塞原线程而申请的一个新的后台线程(为执行DNS解析),所以像if(isIP(url.data)) {...}中那样直接执行回调函数。因为当前线程并不是原先的线程。

这种解释可能优点模糊。但这里使用poller->async的主要目的就是确保回调在正确的线程中执行。 我理解的是**确保回调在正确的上下文中执行,避免未定义的行为发生。** 

下面是chatgpt生成的分析:

这段代码的作用是将回调函数 strong\_task 的执行推迟到 poller 所管理的线程池或事件循环中执行,而不是在当前线程直接执行回调函数。

# 为什么使用 poller->async(...) 而不是直接执行回调?

## 1. 线程安全和事件循环

- 事件循环的设计原则之一是将某些操作推迟到特定的线程中执行,通常这个线程是主线程或一个指定的工作线程。
- 如果直接在当前线程执行回调,可能会导致线程不安全的情况或阻塞其他重要操作,尤其是在多线程环境下。
- 使用 poller->async(...) 可以确保回调在正确的线程中执行,并且通常是在事件循环的上下文中,这有助于保持应用程序的结构清晰和线程安全。

#### 2. 避免直接在当前线程中执行阻塞操作

- 如果回调函数中包含一些可能阻塞的操作,直接执行会导致当前线程阻塞,进而影响整个应用的响应能力。
- 通过 poller->async(...),回调会被放入事件循环队列中,等待执行,这样就可以避免当前线程的阻塞。特别是在网络通信或事件驱动的系统中,保持事件循环的高效和非阻塞是非常重要的。

## 3. 确保回调在正确的上下文中执行

- 许多网络库或事件驱动框架在多个线程中工作,回调函数可能会涉及对特定资源的访问(例如套接字、文件描述符等)。这些资源可能只在某个特定线程中有效(例如,在事件循环线程中),而直接调用回调可能会导致资源访问冲突。
- 使用 poller->async(...) 可以确保回调函数在正确的线程或上下文中执行,从而避免潜在的资源竞争或死锁问题。

## 4. 避免回调函数被提前销毁

- 在这段代码中, weak\_task 是一个 weak\_ptr, 它的目的是避免回调函数被提前销毁。如果在回调执行之前 weak\_ptr 被销毁, 那么 strong\_task.lock() 会返回 nullptr, 从而避免访问已销毁的对象。
- poller->async(...) 确保了回调的执行被延迟,直到当前的事件循环或者工作线程空闲。这样可以避免 weak ptr 被销毁导致回调无法执行。

# 直接执行回调的潜在问题

#### 1. 线程问题:

如果你在当前线程直接执行回调,而该回调访问了某些只能在主线程或事件循环线程中使用的资源,可能会导致线程安全问题或资源冲突。

## 2. 阻塞问题:

如果回调函数执行了阻塞的操作(例如同步的网络请求、文件操作等),那么直接执行回调会导致 当前线程被阻塞,影响程序的其他部分。

#### 3. 事件驱动框架要求:

○ 很多事件驱动框架要求所有与 I/O 相关的操作必须在指定的线程中进行。如果直接在非事件循环 线程中执行回调,可能会违反这些框架的设计规则,导致未定义的行为。

# 结论

使用 poller->async(...) 是为了确保回调在适当的上下文中执行,并且避免潜在的线程安全、资源访问冲突和阻塞问题。直接执行回调函数可能会导致程序结构混乱,尤其是在多线程或事件驱动的环境中。

因此,**这段代码是有必要的**,它确保了回调在合适的线程中执行,并且保持了代码的清晰性、可维护性和线程安全。

上面阐述了进行关于异步域名解析的问题。

域名解析的过程包含在了SockUtil::connect的函数中:

# sockaddr\_storage addr; //优先使用ipv4地址 [AUTO-TRANSLATED:b7857afe] //Prefer IPv4 address if (!getDomainIP(host, port, addr, AF\_INET, SOCK\_STREAM, IPPROTO\_TCP)) { //dns解析失败 [AUTO-TRANSLATED:1d0cd32d] //DNS resolution failed

# 从这个函数入手:

return -1:

整体流程就是两个过程:(1)从DNS缓存中获取域名host对应的IP地址,并将其存储在addr中;

(2) 如果DNS缓存中没有找到该域名的IP地址,它会尝试从系统进行域名解析。

host如果就是IP地址(比如说IPv4的点分十进制形式),此时无需进行域名解析,只需将点分十进制转换为二进制形式存储在addr中返回即可。(下面代码(1)的过程SockUtil::make\_sockaddr)。 host如果是域名,则就需要进行域名解析的过程。(下面代码(2)的过程,这里是(1)抛出异常后才会进行域名解析,也就是说host不能直接转换为合适的二进制形式存储在addr中后,才会执行域名解析)。

```
static DnsCache &Instance() {
        static DnsCache instance;
        return instance;
    bool getDomainIP(const char *host, sockaddr storage &storage, int ai family = AF INET,
                    int ai socktype = SOCK STREAM, int ai protocol = IPPROTO TCP, int expire sec =
60) {
        try {
            storage = SockUtil::make_sockaddr(host, 0); //(1)
            return true;
        } catch (...) {
               /*(2)*/
            auto item = getCacheDomainIP(host, expire_sec);
            if (!item) {
                item = getSystemDomainIP(host);
                if (item) {
                    setCacheDomainIP(host, item);
            if (item) {
                auto addr = getPerferredAddress(item.get(), ai_family, ai_socktype, ai_protocol);
                memcpy(&storage, addr->ai_addr, addr->ai_addrlen);
            return (bool) item;
```

//(1) make\_sockaddr函数

• **功能**: 该函数将 IP 地址 (IPv4 或 IPv6) 转换为 sockaddr\_storage 结构。它首先尝试解析 host 是否为 IPv4 地址,如果是,则填充 sockaddr\_in 结构。如果不是 IPv4,则继续尝试解析为 IPv6 地址,并填充 sockaddr\_in6 结构。

#### 流程:

- inet\_pton(AF\_INET, host, &addr): 将 host 转换为 IPv4 地址。如果 host 是有效的 IPv4 地址, inet pton 将其转换为二进制格式并存储在 addr 中。
- reinterpret\_cast<struct sockaddr\_in &>(storage) 将 storage 转换为 sockaddr\_in 结构,并填充 sin addr、sin family 和 sin port 等字段。
- 如果 host 不是有效的 IPv4 地址, 继续使用 inet\_pton(AF\_INET6, host, &addr6) 来检查它是否为 IPv6 地址。
- 如果 host 既不是 IPv4 也不是 IPv6 地址,则抛出 std::invalid\_argument 异常,表示 host 不是有效的 IP 地址。

```
struct sockaddr storage SockUtil::make sockaddr(const char *host, uint16 t port) {
    struct sockaddr storage storage;
   bzero(&storage, sizeof(storage));
    struct in addr addr;
    struct in6_addr addr6;
    if (1 == inet_pton(AF_INET, host, &addr)) {
       // host是ipv4 [AUTO-TRANSLATED:ba5c03a7]
        //Host is IPv4
        reinterpret cast<struct sockaddr in &>(storage).sin addr = addr;
        reinterpret_cast<struct sockaddr_in &>(storage).sin_family = AF_INET;
        reinterpret_cast<struct sockaddr_in &>(storage).sin_port = htons(port);
       return storage;
    if (1 == inet pton(AF INET6, host, &addr6)) {
       // host是ipv6 [AUTO-TRANSLATED:8048db0f]
       //Host is IPv6
        reinterpret_cast<struct sockaddr_in6 &>(storage).sin6_addr = addr6;
        reinterpret_cast<struct sockaddr_in6 &>(storage).sin6_family = AF_INET6;
        reinterpret_cast<struct sockaddr_in6 &>(storage).sin6_port = htons(port);
        return storage;
    throw std::invalid argument(string("Not ip address: ") + host);
```

## //(2)真正域名解析过程

```
auto item = getCacheDomainIP(host, expire_sec);
    if (!item) {
        item = getSystemDomainIP(host);
        if (item) {
            setCacheDomainIP(host, item);
        }
     }
    if (item) {
        auto addr = getPerferredAddress(item.get(), ai_family, ai_socktype, ai_protocol);
        memcpy(&storage, addr->ai_addr, addr->ai_addrlen);
    }
    return (bool)item;
```

- a. 从DNS缓存中获取域名的解析结果;
- b. DNS缓存中没有找到,使用系统级DNS解析(getSystemDomainIP),并将结果存入缓存(setCacheDomainIP)。
- c. 解析成功后,使用getPerferredAddress函数获取解析结果中最合适的地址,然后将其复制到storage中

首先DNS缓存用哈希表实现,存储<域名, DnsItem>的键值对。

```
unordered_map<string, DnsItem> _dns_cache;
```

DnsItem是个类, 包含封装了IP地址的智能指针以及这个键值对是何时创建的时间。

```
class DnsItem {
   public:
       std::shared_ptr<struct addrinfo> addr_info;
       time_t create_time;
   }.
```

DNS缓存查找域名对应的IP地址的过程也就是从哈希表\_dsn\_cache中查找相应键值对的过程。(需要注意判断缓存中的IP地址是否过期,如果过期,需要从哈希表中删除表项,并返回nullptr。

将DNS解析后的结果存入到DNS缓存中,以便后续查找更加快速。

```
void setCacheDomainIP(const char *host, std::shared_ptr<struct addrinfo> addr) {
   lock_guard<mutex> lck(_mtx);
   DnsItem item;
   item.addr_info = std::move(addr);
   item.create_time = time(nullptr);
   _dns_cache[host] = std::move(item);
}
```

#### 系统级DNS解析

```
std::shared_ptr<struct addrinfo> getSystemDomainIP(const char *host) {
    struct addrinfo *answer = nullptr;
    //阻塞式dns解析,可能被打断 [AUTO-TRANSLATED:89c8546f]
    //Blocking DNS resolution, may be interrupted
    int ret = -1;
    do {
        ret = getaddrinfo(host, nullptr, nullptr, &answer);
    } while (ret == -1 && get_uv_error(true) == UV_EINTR);
    if (!answer) {
        WarnL << "getaddrinfo failed: " << host;
        return nullptr;
    }
    return std::shared ptr<struct addrinfo>(answer, freeaddrinfo);
```

}

注意:参见《Linux高性能服务器编程》书籍5-13节,getaddrinfo将隐式的分配堆内存,所以调用完毕后,必须使用相应的配对函数freeaddrinfo来释放这块内存。

```
struct addrinfo *getPerferredAddress(struct addrinfo *answer, int ai_family, int ai_socktype, int
ai_protocol) {
    auto ptr = answer;
    while (ptr) {
        if (ptr->ai_family == ai_family && ptr->ai_socktype == ai_socktype && ptr->ai_protocol ==
ai_protocol) {
            return ptr;
        }
        ptr = ptr->ai_next;
    }
    return answer;
}
```

至此,域名解析的整个流程基本就清楚了。