

# 二层网络基础知识

周威光整理<sup>\*</sup>

2017-06-24

---

<sup>\*</sup> 简介：恒天云 FTE

## 目 录

|          |   |          |
|----------|---|----------|
| <b>1</b> | <b>vlan 基础知识</b>                              | <b>3</b> |
| 1.1      | vlan 的含义 . . . . .                            | 3        |
| 1.2      | vlan 交换机端口类型 . . . . .                        | 3        |
| 1.3      | 数据包进出交换机不同类型端口表现 . . . . .                    | 4        |
| 1.4      | vlan 的不足 . . . . .                            | 4        |
| <b>2</b> | <b>二层交换的基础知识</b>                              | <b>5</b> |
| 2.1      | 二层交换机最基本的功能 . . . . .                         | 5        |
| 2.2      | 数据帧转发和 mac 学习的过程 . . . . .                    | 5        |
| 2.3      | Address Resolution Protocol(ARP) 原理 . . . . . | 6        |
| 2.4      | 总结：两个主机通信的大致过程 . . . . .                      | 8        |

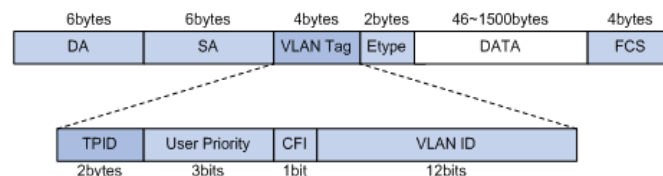
# 1 vlan 基础知识

## 1.1 vlan 的含义

LAN 表示 Local Area Network，本地局域网，通常使用 Hub 和 Switch 来连接 LAN 中的计算机。一般来说，当你将两台计算机连入同一个 Hub 或者 Switch 时，它们就在同一个 LAN 中。同样地，你连接两个 Switch 的话，它们也在一个 LAN 中。一个 LAN 表示一个广播域，它的意思是，LAN 中的所有成员都会收到 LAN 中一个成员发出的广播包。可见，LAN 的边界在路由器或者类似的 3 层设备。

VLAN 表示 Virutal LAN。一个带有 VLAN 功能的 switch 能够同时处于多个 LAN 中。最简单地讲，VLAN 是一种将一个交换机分成多个交换机的一种方法。

IEEE 802.1Q 标准定义了 VLAN Header 的格式。它在普通以太网帧结构的 SA (src addr) 之后加入了 4bytes 的 VLAN Tag/Header 数据，其中包括 12-bits 的 VLAN ID。VLAN ID 最大值为 4096，但是有效值范围是 1 - 4094。



## 1.2 vlan 交换机端口类型

带 VLAN 的交换机的端口分为两类：

- (1). Access port：这些端口被打上了 VLAN Tag。离开交换机的 Access port 进入计算机的以太网帧中没有 VLAN Tag，这意味着连接到 access ports 的机器不会觉察到 VLAN 的存在。离开计算机进入这些端口的数据帧被打上了 VLAN Tag。
- (2). Trunk port：有多个交换机时，组 A 中的部分机器连接到 switch 1，另一部分机器连接到 switch 2。要使得这些机器能够相互访问，你需要连接两台交换机。要避免使用一根电缆连接每个 VLAN 的两个端口，我们可以在每个交换机上配置一个 VLAN trunk port。Trunk port 发出和收到的数据包都带有 VLAN header，该 header 表明了该数据包属于那个 VLAN。因此，只需要分别连接两个交换机的一个 trunk port 就可以转发所有的数据包了。通常来讲，只使用 trunk port 连接两个交换机，而不是用来连接机器和交换机，因为机器不想看到它们收到的数据包带有 VLAN Header。

## Vlans - Operation

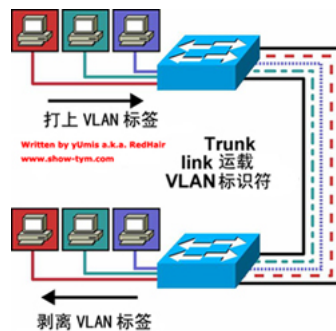
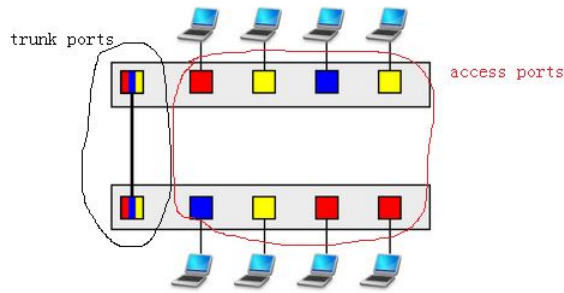
### Port Types

- Access (static, dynamic)
- Trunk (IEEE 802.1Q/ISL)

### Vlan Port Configuration

- Dynamic
  - desirable
  - auto

- Manual
  - access
  - trunk



## 1.3 数据包进出交换机不同类型端口表现

| 交换机端口类型   | tagged (进)     | untagged (进) | 出 (把帧发给包含其 VID 的端口)      |
|-----------|----------------|--------------|--------------------------|
| Access 端口 | 丢弃             | 打上 PVID      | 剥离 VID                   |
| Trunk 端口  | 若允许, 则不变; 否则丢弃 | 打上 PVID      | 若 VID 与 PVID 不同, 则剥离 VID |

## 1.4 vlan 的不足

- (1). VLAN 使用 12-bit 的 VLAN ID, 所以 VLAN 的第一个不足之处就是它最多只支持 4096 个 VLAN 网络 (当然这还要除去几个预留的), 对于大型数据中心的来说, 这个数量是远远不够的。
- (2). VLAN 是基于 L2 的, 所以很难跨越 L2 的边界, 在很大程度上限制了网络的灵活性。
- (3). VLAN 操作需手工介入较多, 这对于管理成千上万台机器的管理员来说是难以接受的。

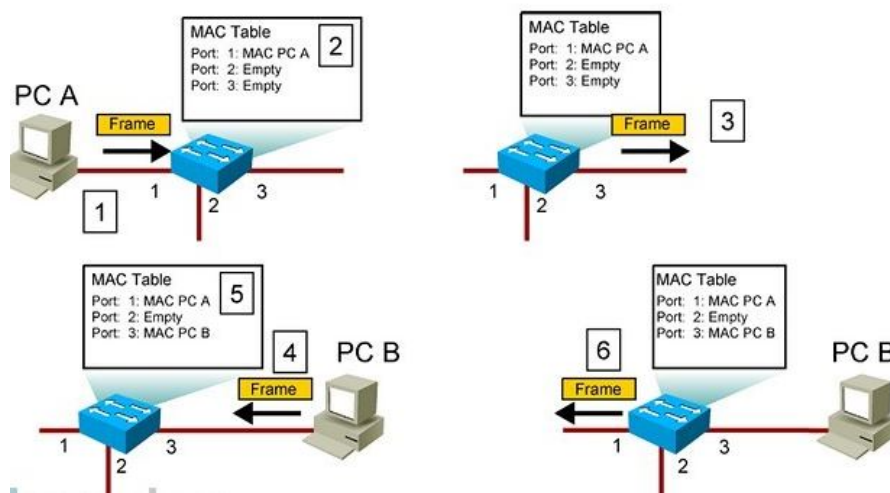
## 2 二层交换的基础知识

### 2.1 二层交换机最基本的功能

- (1). mac 地址学习
- (2). 数据帧的转发
- (3). 添加 vlan 标签和剥离 vlan 标签

### 2.2 数据帧转发和 mac 学习的过程

配置普通的交换机:



- (1). PC A 发一个帧到交换机的 1 端口，其目的 MAC 地址为 PC B 的 MAC。
- (2). 交换机比较其目的 MAC 地址和它的内部 MAC Table，发现它不存在（此时表为空）。在决定泛洪之前，它把端口 1 和 PC A 的 MAC 地址存进它的 MAC Table。
- (3). 交换机将帧拷贝多份，分别从 2 和 3 端口发出。
- (4). PC B 收到该帧以后，发现其目的 MAC 地址和他自己的 MAC 地址相同。它发出一个回复帧进入端口 3。
- (5). 交换机将 PC B 的 MAC 地址和端口 3 存在它的 MAC 表中。
- (6). 因为该帧的目的地址为 PC A 的 MAC 地址它已经在 MAC 表中，交换机直接将它转发到端口 1，达到 PC A。

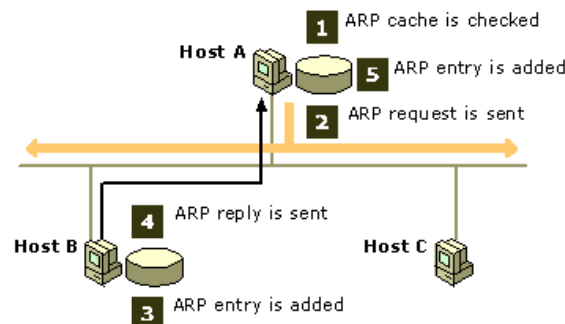
配置了 vlan 的交换机的该机制类似:

- (1). MAC 表格中每一行有不同的 VLAN ID。做比较的时候，拿传入帧的目的 MAC 地址和 VLAN ID 和此表中的行数据相比较。如果都相同，则选择其 Ports 作为转发出口端口。
- (2). 如果没有吻合的表项，则将此帧从所有有同样 VLAN ID 的 Access ports 和 Trunk ports 转发出去。

## 2.3 Address Resolution Protocol(ARP) 原理

功能：ARP 通过 IP 地址获取到 MAC 地址

情况一：目的 IP 地址在同一网段的话



该示例中，Host A 和 B 在同一个网段中。A 的 IP 地址是 10.0.0.99，B 的 IP 地址是 10.0.0.100。当 A 要和 B 通信时，A 需要知道 B 的 MAC 地址。该过程经过以下步骤：

- (1). A 上的 IP 协议栈知道通过 B 的 IP 地址可以直接到达 B。A 检查它的本地 ARP 缓存来看 B 的 MAC 地址是否已经存在。
- (2). 如果 A 没有发现 B 的 MAC 地址，它发出一个 ARP 广播请求，来询问 10.0.0.100 的 MAC 地址是什么？该数据包：

|   |                            |
|---|----------------------------|
| 1 | SRC MAC: A 的 MAC           |
| 2 | DST MAC: FF:FF:FF:FF:FF:FF |
| 3 | SRC IP: A 的 IP             |
| 4 | DST IP: B 的 IP             |

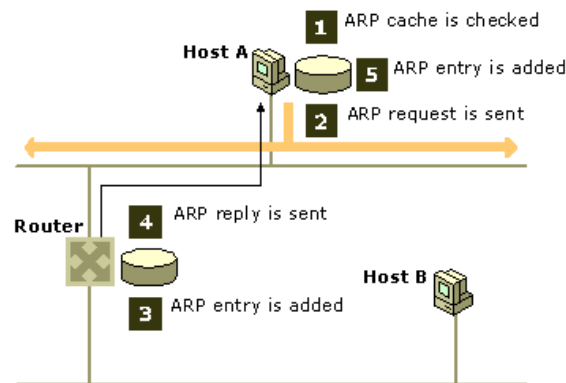
- (3). 该网段中所有的电脑都将收到该包，并且会检查 DST IP 和自己的 IP 是否相同。如果不同，则丢弃该包。Host B 发现其 IP 地址和 DST IP 相同，它将 A 的 IP/MAC 地址加入到自己的 ARP 缓存中。
- (4). B 发出一个 ARP 回复消息

|   |                  |
|---|------------------|
| 1 | SRC MAC: B 的 MAC |
| 2 | DST MAC: A 的 MAC |
| 3 | SRC IP: B 的 IP   |
| 4 | DST IP: A 的 IP   |

(5). 交换机直接将该包交给 host A。A 收到后，将 B 的 MAC/IP 地址缓存到 ARP 缓存中。

(6). A 使用 B 的 MAC 作为目的 MAC 地址发出 IP 包。

情况二：目的 IP 地址不在同一个网段的话



本例子中，A 的地址是 10.0.0.99，B 的地址是 192.168.0.99。Router 的 interface 1 和 A 在同一个网段，其 IP 地址为 10.0.0.1；interface 2 和 B 在同一个网段，其 IP 地址为 192.168.0.1。A 使用下面的步骤来获取 Router 的 interface 1 的 MAC 地址。

- (1). 根据其路由表，A 上的 IP 协议知道需要通过它上面配置的 gateway 10.0.0.1 才能到达 B。经过上面例子中的步骤，A 会得到 10.0.0.1 的 MAC 地址。
- (2). 当 A 收到 Router interface 1 的 MAC 地址后，A 发出了给 B 的数据包：

|   |  |
|---|--|
| 1 | SRC MAC: A 的 MAC                       |
| 2 | DST MAC: Router 的 interface 1 的 MAC 地址 |
| 3 | SRC IP: A 的 IP                         |
| 4 | DST IP: B 的 IP                         |

- (3). 路由器的 interface1 收到该数据包后，根据其路由表，首先经过同样的 ARP 过程，路由器根据 B 的 IP 地址通过 ARP 获得其 MAC 地址，然后将包发给它。

|   |                                   |
|---|-----------------------------------|
| 1 | SRC MAC: Router interface 2 的 MAC |
| 2 | DST MAC: B 的 MAC                  |
| 3 | SRC IP: A 的 IP                    |
| 4 | DST IP: B 的 IP                    |

## 2.4 总结：两个主机通信的大致过程

- (1). 主机 A 通过主机 B 的 ip 访问 B
- (2). 主机 A 首先查看自己的路由表，目的 ip 是在本网段，还是在不同网段
- (3). 如果目的 ip 是在本网段，查看本机 arp 缓存是否含有目的 ip 对应的 mac 地址。
- (4). 如果有，则直接发送到 B 的包。如果没有，则需要通过 arp 广播获取 B 的 mac 包之后，再进行发送。

arp 广播包头如下：

```
1 SRC MAC: A 的 MAC
2 DST MAC: FF:FF:FF:FF:FF:FF
3 SRC IP: A 的 IP
4 DST IP: B 的 IP
```

A 发送到 B 的包头如下：

```
1 SRC MAC: A 的 MAC
2 DST MAC: B 的 MAC
3 SRC IP: A 的 IP
4 DST IP: B 的 IP
```

- (5). 如果目的 ip 不是在同网段，则通过路由表获取下一跳网关 ip。并查看本机 arp 缓存是否含有该 ip 对应的 mac 地址。
- (6). 如果有，则开始向网关发送到 B 的包。如果没有，则需要通过 arp 广播获取网关 ip 对应的 mac 地址 arp 广播包头如下：

```
1 SRC MAC: A 的 MAC
2 DST MAC: FF:FF:FF:FF:FF:FF
3 SRC IP: A 的 IP
4 DST IP: 下一跳 的 IP
```

A 向网关发送到 B 的包头如下：

```
1 SRC MAC: A 的 MAC
2 DST MAC: 下一跳 的 MAC
3 SRC IP: A 的 IP
4 DST IP: B 的 IP
```

- (7). 路由器收到 A 发送到 B 的包，查看路由表，B 所处网段是否与其某个接口直连，还是需要转到另一个路由器进行转发
- (8). 若需要通过另一个路由器的转发，则需要查看本地 arp 缓存或 arp 广播获取下一跳路由的 mac，然后再发送包 arp 广播包头如下：



|   |                            |
|---|----------------------------|
| 1 | SRC MAC: 路由器1 发送端口的 MAC    |
| 2 | DST MAC: FF:FF:FF:FF:FF:FF |
| 3 | SRC IP: 路由器1 发送端口的 IP      |
| 4 | DST IP: 路由器2 接收端口的 IP      |

路由器 1 转发到路由器 2 的包头如下:

|   |                         |
|---|-------------------------|
| 1 | SRC MAC: 路由器1 发送端口的 MAC |
| 2 | DST MAC: 路由器2 接收端口的 MAC |
| 3 | SRC IP: A 的 IP          |
| 4 | DST IP: B 的 IP          |

- (9). 若不需要另一个路由器的转发直接到 B, 则需要查看本地 arp 缓存或 arp 广播获取 B 的 mac, 然后再发送包 arp 广播包头如下:

|   |                            |
|---|----------------------------|
| 1 | SRC MAC: 路由器1 发送端口的 MAC    |
| 2 | DST MAC: FF:FF:FF:FF:FF:FF |
| 3 | SRC IP: 路由器1 发送端口的 IP      |
| 4 | DST IP: B 的 IP             |

路由器转发到 B 的包头如下:

|   |                         |
|---|-------------------------|
| 1 | SRC MAC: 路由器1 发送端口的 MAC |
| 2 | DST MAC: B的 MAC         |
| 3 | SRC IP: A 的 IP          |
| 4 | DST IP: B 的 IP          |

- (10). 在包的发送过程中, 伴随着主机和路由器添加 ip 和 mac 映射关系的 arp 缓存条目, 以及交换机添加 mac 和端口映射的 mac 表条目。这里不一一赘述。