实验: Eth-Trunk

HCIP 分解实验 - 链路聚合

臧家林制作



链路聚合 实验 1: Eth-Trunk 链路聚合

在没有使用 Eth-Trunk 前,百兆以太网的双绞线在两个互连的网络设备间的带宽仅为 100Mbit/s。若想达到更高的数据传输速率,则需要更换传输媒介,使用千兆光纤或升级成为千兆以太网。这样的解决方案成本较高。如果采用 Eth-Trunk 技术把多个接口捆绑在一起,则可以以较低的成本满足提高接口带宽的需求。例如,把 3 个 100Mbit/s 的全双工接口捆绑在一起,就可以达到 300Mbit/s 的最大带宽。

Eth-Trunk 是一种捆绑技术,它将多个物理接口捆绑成一个逻辑接口,这个逻辑接口就称为 Eth-Trunk 接口,捆绑在一起的每个物理接口称为成员接口。Eth-Trunk 只能由以太网链路构成。

手动负载均衡(manual load-balance)模式和 LACP(Link A ggregation Control Protocol)模式

Trunk 的优势在于:

增加带宽:Eth-Trunk 接口的带宽是各成员接口带宽的总和。 提高可靠性:当某个成员链路出现故障时,流量会自动的切换 到其他可用的链路上,从而提供整个 Eth-Trunk 链路的可靠性。 负载分担:在一个 Eth-Trunk 接口内,通过对各成员链路配置 不同的权重,可以实现流量负载分担。

Eth-Trunk 技术也存在以下局限性:

必须是点对点连接,使用 Eth-Trunk 接口连接的两台设备之间不允许存在中间设备。

必须是对称连接,Eth-Trunk 接口连接的两台设备上的接口需要成对加入。

负载分担方式分为逐流负载分担和逐包负载分担。

逐流负载分担指根据报文 MAC 地址或 IP 地址区别数据流,使属同一数据流的报文从同一个的成员链路上通过。

逐流负载分担能保证包的顺序,但不能保证带宽利用率。

逐包负载分担是指不区分数据流,而是以报文为单位,将流量 分担到不同的成员链路上进行传输。

逐包负载分担能保证带宽利用率,但不能保证包的顺序。

Eth-Trunk 在逻辑上把多条物理链路捆绑等同于一条逻辑链路,对上层数据透明传输。所有 Eth-Trunk 中物理接口的参数必须一致,Eth-Trunk 链路两端要求一致的物理参数有: Eth-Trunk 链路两端相连的物理接口类型、物理接口数量、物理接口的速率、物理接口的双工方式以及物理接口的流控方式。

注意:

每个 eth-trunk 下最多可以支持 8 个成员端口:

成员接口下不能配置任何业务和静态 MAC 地址;

成员接口加入 Eth-trunk 时,必须为缺省的 hybrid 类型接口;

Eth-trunk 不可以嵌套,也就是说成员接口不能是 eth-trunk;

- 一个以太网接口只能加入到一个 eth-trunk;
- 一个 eth-trunk 中的成员接口必须相同类型的,比如 FE 口和 G E 口是不属于同一个聚合组的.

可以将不同接口板上的接口加入同一 eth-trunk;

如果本地设备使用了 Eth-Trunk,与成员接口直连的对端接口 也必须捆绑为 Eth-Trunk 接口

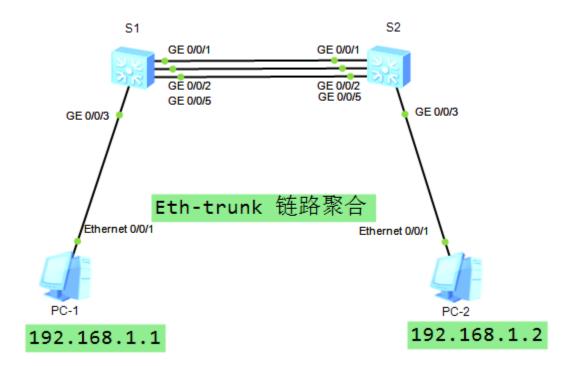
当成员接口速率不一致时,实际使用中速率小的成员接口会出现拥塞,导致丢包;

当成员接口加入 eth-trunk 后,学习 mac 地址时是按照 eth-trunk 来学习的,而不是按照成员接口来学的;

系统 lacp 优先级和接口 lacp 优先级:

用于选择主动端和被动端,系统 lacp 优先级越低越好,默认是 3 2768;如果优先级一样则选择 mac 小的;

接口 lacp 优先级用于确定活动链路,默认也是 32768,优先值越低,lacp 优先级越高.



Eth-Trunk 工作模式可以分为两种:

手动负载均衡(manual load-balance)模式和 LACP(Link A ggregation Control Protocol)模式

手工负载分担模式:需要手动创建链路聚合组,并配置多个接口加入到所创建的 Eth-Trunk 中静态 LACP 模式: 该模式通过 LACP 协议协商 Eth-Trunk 参数后自主选择活动接口。

手工负载分担模式

在 SW1 和 SW2 上配置链路聚合,创建 Eth-Trunk 1 接口,并指定为手工负载分担模式。 将 g0/0/1 和 g0/0/2 加入到 Eth-Trunk 1 接口

```
SW1:
undo ter mo
sys
sysname SW1
user-interface console 0
idle-timeout 0 0
int Eth-Trunk 1
mode manual load-balance
int g0/0/1
eth-trunk 1
int g0/0/2
eth-trunk 1
q
SW2:
undo ter mo
Sys
sysname SW2
user-interface console 0
idle-timeout 0 0
int Eth-Trunk 1
mode manual load-balance
int g0/0/1
eth-trunk 1
int g0/0/2
eth-trunk 1
q
或者在 eth-trunk 组下,加成员
int eth-trunk 1
```

trunkport g0/0/5

配置完成后,查看 Eth-Trunk 1 接口状态 ,可以看到工作

模式为 normal (手工负载分担方式),g0/0/1 和 g0/0/2 接口已经添加到 Eth-Trunk 1 中,并且处于 UP 状态 <SW1>display eth-trunk 1

[SW1]dis eth-trunk 1

Eth-Trunk1's state information is:

WorkingMode: NORMAL Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP Least Active-linknumber: 1 Max Bandwidth-affected-linknumber: 8

Operate status: up Number Of Up Port In Trunk: 2

Status Weight PortName GigabitEthernet0/0/1 Up
GigabitEthernet0/0/2 Up 1 1

可以看到目前该接口的总带宽,是 g0/0/1 和 g0/0/2 接口带宽 之和

<SW1>display interface Eth-Trunk 1

[SW1]display int Eth-Trunk 1
Eth-Trunk1 current state : UP

Line protocol current state : UP

Description:

Switch Port, PVID: 1, Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP, P

2G, Current BW: 2G, The Maximum Frame Length is 9216

IP Sending Frames' Format is PKTFMT_ETHNT_2, Hardware address is 4c1f

Current system time: 2018-05-04 21:31:47-08:00

Input bandwidth utilization : 0% Output bandwidth utilization : 0%

.....

PortName	Status	Weight
GigabitEthernet0/0/1	UP	1
GigabitEthernet0/0/2	UP	1

查看 SW1 接口的生成树状态,可以看到 SW1 的两个接口被捆绑成为一个 Eth-Trunk 接口,并且该接口处于转发状态。<SW1>display stp brief

[SW1]dis stp brief

MSTID	Port	Role	STP State	Protection
0	GigabitEthernet0/0/3	DESI	FORWARDING	NONE
	GigabitEthernet0/0/5	DESI	FORWARDING	NONE
0	Eth-Trunk1	DESI	FORWARDING	NONE

当链路故障发生时,链路可以进行切换,并且只要物理链路有一条是正常的,Eth-Trunk 接口就不会断开,仍然可以保证数据的转发。

交换机关闭生成树协议

SW1:

stp disable

SW2:

stp disable

PC>ping 192.168.1.2 -t

```
From 192.168.1.2: bytes=32 seq=10 ttl=128 time=47 ms
From 192.168.1.2: bytes=32 seq=11 ttl=128 time=109 ms
Request timeout!
From 192.168.1.2: bytes=32 seq=28 ttl=128 time=31 ms
From 192.168.1.2: bytes=32 seq=29 ttl=128 time=79 ms
```

========

配置 Eth-Trunk 实现链路聚合 (静态 LACP 模式)

现网络管理员为公司再部署一条链路作为备份链路,并采用静态 LACP 模式配置 Eth-Trunk 实现两条链同时转发,一条链路备份,当其中一条转发链路出现问题时,备份链路可立即进行数据转发。

需要将先前已经加入到 Eth-Trunk 接口下的物理接口先删除, 之后在 SW1 SW2 上的 Eth-Trunk 接口下,将工作模式改为

静态 LACP 模式

SW1:
int g0/0/1
undo eth-trunk
int g0/0/2
undo eth-trunk
q
int Eth-Trunk 1
mode lacp-static
int g0/0/1
eth-trunk 1
int g0/0/2
eth-trunk 1
int g0/0/5
eth-trunk 1

SW2:
int g0/0/1
undo eth-trunk
int g0/0/2
undo eth-trunk
q
int Eth-Trunk 1
mode lacp-static
int g0/0/1
eth-trunk 1
int g0/0/2
eth-trunk 1
int g0/0/5
eth-trunk 1

配置完成后,查看 SW1 的 Eth-Trunk 1 的接口状态 ,可以看到 3 个接口默认都处于活动状态(Selected) <SW1>display eth-trunk 1

[SW1]dis eth-trunk 1

Eth-Trunk1's state information is:

Local:

LAG ID: 1 WorkingMode: STATIC

Preempt Delay: Disabled Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP

System Priority: 32768 System ID: 4c1f-cc8d-3d21
Least Active-linknumber: 1 Max Active-linknumber: 8

Operate status: up Number Of Up Port In Trunk: 3

.....

ActorPortName Status PortType PortPri PortNo PortKey PortState Weight GigabitEthernet0/0/1 Selected 1GE 32768 2 305 10111100 1 GigabitEthernet0/0/2 Selected 1GE 32768 3 305 10111100 1 GigabitEthernet0/0/5 Selected 1GE 32768 6 305 10111100 1

将 SW1 的系统优先级从默认的 32768 改为 100,使其成为主动端口(值越低优先级越高),并按照主动端口的接口来选择活动接口。两端设备选出主动端后,两端都会以主动端的接口优先级来选择活动端口。两端选择了一致的活动接口,活动链路组便可以建立起来,设置这些活动链路以负载分担的方式转发数据。

SW1 系统优先级为 100,活动接口上限阈值为 2,设置 g0/0/1、g0/0/5 接口优先级为 100

SW1:

lacp priority 100

int eth-trunk 1 max active-linknumber 2 int g0/0/1 lacp priority 100 int g0/0/5 lacp priority 100 q

配置完成后,可以看到 g0/0/5 没有被选择,因为默认是不抢占的 优先级低,但没有开启抢占,所以没有被选择

[SW1]dis eth-trunk 1

Eth-Trunk1's state information is:

Local:

LAG ID: 1 WorkingMode: STATIC

Preempt Delay: Disabled Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP

System Priority: 100 System ID: 4c1f-cc8d-3d21
Least Active-linknumber: 1 Max Active-linknumber: 2
Operate status: up Number Of Up Port In Trunk: 2

.....

ActorPortName Status PortType PortPri PortNo PortKey PortState Wei GigabitEthernet0/0/1 Selected 1GE 100 2 305 10111100 1 GigabitEthernet0/0/2 Selected 1GE 32768 3 305 10111100 1 GigabitEthernet0/0/5 Unselect 1GE 100 6 305 10100000 1

=======

改变抢占方式

在 lacp 模式下,默认是不抢占的,

开启抢占后,默认的抢占延时为 30s

int eth-Trunk 1 lacp preempt enable lacp preempt delay 10

配置完成后,查看一下 <SW1>display eth-trunk 1

[SW1]dis eth-trunk 1

Eth-Trunk1's state information is:

Local:

LAG ID: 1 WorkingMode: STATIC

Preempt Delay Time: 10 Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP

System Priority: 100 System ID: 4c1f-cc8d-3d21
Least Active-linknumber: 1 Max Active-linknumber: 2

Operate status: up Number Of Up Port In Trunk: 2

ActorPortName Status PortType PortPri PortNo PortKey PortState Weight

GigabitEthernet0/0/1 Selected 1GE 100 2 305 10111100 1
GigabitEthernet0/0/2 Unselect 1GE 32768 3 305 10100000 1
GigabitEthernet0/0/5 Selected 1GE 100 6 305 10111100 1

========

改变负载分担模式

默认是基于源目 IP 地址进行负载分担,可以根据需要进行改变

[SW1]dis eth-trunk 1

Eth-Trunk1's state information is:

Local:

LAG ID: 1 WorkingMode: STATIC

Preempt Delay Time: 10 Hash arithmetic: According to SIP-XOR-DIP

System Priority: 100 System ID: 4c1f-cc8d-3d21
Least Active-linknumber: 1 Max Active-linknumber: 2

Operate status: up Number Of Up Port In Trunk: 2

SW1:

int eth-trunk 1 load-balance dst-ip

=======

配置 Eth-Trunk 接口的散列依据

缺省情况下,当 Eth-Trunk 接口根据 IP 进行散列

load-balance packet

说明:

基于 IP 的散列算法能保证包顺序,但不能保证带宽利用率。 基于包的散列算法能保证带宽利用率,但不能保证包的顺序。

配置 Eth-Trunk 成员接口的负载分担权重

int g0/0/1 distribute-weight 2

缺省情况下,成员接口的负载分担权重为1