Risoluzione dei problemi di inoltro intra-fabric ACI - Cadute intermittenti

Sommario

Introduzione Premesse Risoluzione dei problemi di inoltro intra-fabric ACI - Cadute intermittenti Esempio di topologia Flusso di lavoro di risoluzione dei problemi 1. Determinare la direzione che causa le cadute intermittenti 2. Verificare se un altro protocollo con lo stesso indirizzo IP di origine/destinazione ha lo stesso problema 3. Verificare se è correlato a un problema di apprendimento dell'endpoint 4. Verificare se è correlato a problemi di buffer modificando la freguenza del traffico 5. Verificare se l'ACI sta inviando i pacchetti in uscita o se la destinazione li sta ricevendo Sfarfallio degli endpoint **Enhanced Endpoint Tracker** Esempio di flapping degli endpoint **Output Enhanced Endpoint Tracker - Movimenti** Esempio di topologia che potrebbe causare il flapping dell'endpoint Interfaccia scartata Tipi di contatori di rilascio hardware Avanti Errore Buffer Raccolta dei contatori tramite l'API Visualizzazione dello stato di rilascio nella CLI Foglia Dorso Visualizzazione delle statistiche nella GUI Statistiche interfaccia GUI Errori interfaccia GUI Contatori QoS interfaccia GUI CRC — FCS — cut-through switching Che cos'è il controllo di ridondanza ciclico (CRC)? Switching store-and-forward e cut-through Stomping ACI e CRC: cerca interfacce guaste Stomping: risoluzione dei problemi relativi alla riduzione Scenario di risoluzione dei problemi dello stomp CRC

Introduzione

In questo documento viene descritto come risolvere i problemi relativi alle perdite intermittenti in ACI.

Premesse

Il materiale di questo documento è stato estratto dal libro <u>Troubleshooting Cisco Application</u> <u>Centric Infrastructure, Second Edition</u>, in particolare il capitolo **Intra-Fabric forward - Intermittent drops**.

Risoluzione dei problemi di inoltro intra-fabric ACI - Cadute intermittenti

Esempio di topologia



Nell'esempio, nel ping tra EP A (10.1.1.1) e EP B (10.1.2.1) si verificano cali intermittenti.

[EP-A ~]\$ ping 10.1.2.1 -c 10 PING 10.1.2.1 (10.1.2.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=1 ttl=231 time=142 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=2 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=4 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=5 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=6 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=6 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=8 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=8 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=9 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=9 ttl=231 time=141 ms 64 bytes from 10.1.2.1: icmp_seq=10 ttl=231 time=141 ms

Flusso di lavoro di risoluzione dei problemi

1. Determinare la direzione che causa le cadute intermittenti

Eseguire un'acquisizione pacchetto (tcpdump, Wireshark, ecc.) sull'host di destinazione (EP B). Per ICMP, focalizzare l'attenzione sul numero di sequenza per vedere che i pacchetti scartati in modo intermittente vengono osservati su EP B.

```
[admin@EP-B ~]$ tcpdump -ni eth0 icmp
11:32:26.540957 IP 10.1.1.1 > 10.1.2.1: ICMP echo request, id 3569, seq 1, length 64
11:32:26.681981 IP 10.1.2.1 > 10.1.1.1: ICMP echo reply, id 3569, seq 1, length 64
11:32:27.542175 IP 10.1.1.1 > 10.1.2.1: ICMP echo request, id 3569, seq 2, length 64
11:32:27.683078 IP 10.1.2.1 > 10.1.1.1: ICMP echo reply, id 3569, seq 2, length 64
11:32:28.543173 IP 10.1.1.1 > 10.1.2.1: ICMP echo request, id 3569, seq 3, length 64
11:32:28.683851 IP 10.1.2.1 > 10.1.1.1: ICMP echo reply, id 3569, seq 3, length 64
11:32:29.544931 IP 10.1.1.1 > 10.1.2.1: ICMP echo request, id 3569, seq 4, length 64
11:32:29.685783 IP 10.1.2.1 > 10.1.1.1: ICMP echo reply, id 3569, seq 4, length 64
11:32:30.546860 IP 10.1.1.1 > 10.1.2.1: ICMP echo request, id 3569, seq 5, length 64
...
```

• Pattern 1: tutti i pacchetti vengono osservati durante l'acquisizione dei pacchetti EP B. Le gocce devono essere in risposta echo ICMP (da EP B a EP A).

• Pattern 2 - Le gocce intermittenti vengono osservate nell'acquisizione dei pacchetti EP B. Le gocce devono essere in modalità echo ICMP (da EP A a EP B).

2. Verificare se un altro protocollo con lo stesso indirizzo IP di origine/destinazione ha lo stesso problema

Se possibile, provare a verificare la connettività tra i due endpoint utilizzando un protocollo diverso consentito dal contratto tra di essi (ad esempio ssh, telnet, http,...)

• Pattern 1 - Altri protocolli hanno la stessa perdita intermittente.

Il problema potrebbe essere dovuto al flapping dell'endpoint o all'accodamento/buffering, come mostrato di seguito.

• Pattern 2 - Solo ICMP presenta una perdita intermittente.

Le tabelle di inoltro (ad esempio la tabella degli endpoint) non devono presentare problemi poiché l'inoltro è basato su MAC e IP. Anche l'accodamento/buffering non dovrebbe essere il motivo, in quanto ciò influirebbe su altri protocolli. L'unico motivo per cui ACI prenderebbe una decisione di inoltro diversa in base al protocollo è il caso di utilizzo del PBR.

Una possibilità è che uno dei nodi della spine abbia un problema. Quando un protocollo è diverso, il pacchetto con la stessa origine e destinazione può essere bilanciato dal carico su un'altra porta uplink/fabric (ad esempio un'altra spine) dalla foglia in entrata.

I contatori atomici possono essere utilizzati per garantire che i pacchetti non vengano scartati sui nodi della spine e raggiungano la foglia di uscita. Nel caso in cui i pacchetti non raggiungano la foglia di uscita, controllare la ELAM sulla foglia di entrata per vedere quale porta di fabric i pacchetti vengono inviati. Per isolare il problema su una spine specifica, è possibile chiudere gli uplink foglia per forzare il traffico verso un'altra spine.

3. Verificare se è correlato a un problema di apprendimento dell'endpoint

ACI utilizza una tabella di endpoint per inoltrare i pacchetti da un endpoint all'altro. Il flapping dell'endpoint può causare un problema di raggiungibilità intermittente perché informazioni inappropriate sull'endpoint causano l'invio del pacchetto a una destinazione errata o la perdita del contratto a causa della classificazione del pacchetto nell'EPG errato. Anche se la destinazione è un L3Out anziché un gruppo di endpoint, verificare che l'IP non venga appreso come endpoint nello stesso VRF su uno switch foglia.

Per ulteriori informazioni su come risolvere i problemi relativi al flapping degli endpoint, vedere la sezione secondaria "Flapping degli endpoint" in questa sezione.

4. Verificare se è correlato a problemi di buffer modificando la frequenza del traffico

Aumentare o ridurre l'intervallo del ping per verificare se il rapporto di rilascio cambia. La differenza di intervallo deve essere sufficientemente grande.

In Linux, l'opzione '-i' può essere utilizzata per modificare l'intervallo (sec):

[EP-A ~]\$ ping 10.1.2.1 -c 10 -i 5 -- Increase it to 5 sec [EP-A ~]\$ ping 10.1.2.1 -c 10 -i 0.2 -- Decrease it to 0.2 msec

Se il rapporto di rilascio aumenta quando l'intervallo diminuisce, è probabile che sia correlato all'accodamento o al buffering su endpoint o switch.

La percentuale di rilascio da considerare è (numero di pacchetti inviati/totale) anziché (numero di rilasci/tempo).

In questo scenario, verificare quanto segue.

- 1. Controllare se i contatori di rilascio sulle interfacce dello switch stanno aumentando insieme al ping. Per ulteriori informazioni, vedere la sezione "Interfaccia rilasciata" nel capitolo "Inoltro intra-fabric".
- Verificare se il contatore Rx aumenta insieme ai pacchetti sull'endpoint di destinazione. Se il contatore Rx viene aumentato con lo stesso numero dei pacchetti trasmessi, è probabile che i pacchetti vengano scartati sull'endpoint stesso. Ciò potrebbe essere dovuto al buffering dell'endpoint sullo stack TCP/IP.

Ad esempio, se si inviano 100000 ping con l'intervallo più breve possibile, è possibile osservare il contatore Rx sull'endpoint in quanto aumenta di 100000.

```
[EP-B ~]$ ifconfig eth0
eth0: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
inet 10.1.2.1 netmask 255.255.255.0 broadcast 10.1.2.255
ether 00:00:10:01:01:02 txqueuelen 1000 (Ethernet)
RX packets 101105 bytes 1829041
RX errors 0 dropped 18926930 overruns 0 frame 0
TX packets 2057 bytes 926192
TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
```

5. Verificare se l'ACI sta inviando i pacchetti in uscita o se la destinazione li sta ricevendo

Eseguire un'acquisizione SPAN sulla porta di uscita dello switch foglia per eliminare il fabric ACI

dal percorso di risoluzione dei problemi.

I contatori Rx sulla destinazione possono essere utili anche per eliminare tutti gli switch di rete dal percorso di risoluzione dei problemi, come mostrato nei passaggi precedenti per il buffering.

Sfarfallio degli endpoint

Questa sezione spiega come verificare il flapping degli endpoint. Per ulteriori informazioni, consultare i seguenti documenti:

• "ACI Fabric Endpoint Learning Whitepaper" su www.cisco.com

• "Cisco Live BRKACI-2641 ACI - Risoluzione dei problemi: Endpoints" su <u>www.ciscolive.com</u> Quando ACI apprende lo stesso indirizzo MAC o IP in più percorsi, sembrerà che l'endpoint sia stato spostato. Ciò può essere causato anche da un dispositivo di spoofing o da una configurazione errata. Tale comportamento è noto come flapping degli endpoint. In uno scenario di questo tipo, il traffico verso l'endpoint di spostamento/flapping (indirizzo MAC per il traffico con bridging, indirizzo IP per il traffico con routing) avrà errori in modo intermittente.

Il metodo più efficace per rilevare lo sfarfallio degli endpoint consiste nell'utilizzare Enhanced Endpoint Tracker. Questa app può essere eseguita come app ACI AppCenter o come app autonoma su un server esterno nel caso in cui debba gestire un'infrastruttura molto più grande.

Enhanced Endpoint Tracker

AVVISO DEPRECAZIONE La guida è stata scritta il 4.2; da allora Enhanced Endpoint Tracker app è stato deprecato in favore della funzionalità su Nexus Dashboard Insights. Per ulteriori informazioni, vedere l'ID bug Cisco <u>CSCvz59365</u>.



Nella figura precedente è illustrato Enhanced Endpoint Tracker in AppCenter. Nell'esempio seguente viene illustrato come trovare gli endpoint che si alternano con Enhanced Endpoint Tracker.

Esempio di flapping degli endpoint



Nell'esempio, IP 10.1.2.1 deve appartenere a EP B con MAC 0000.1001.0102. Tuttavia, anche un EP X con MAC 0000.1001.9999 sta inviando il traffico con IP 10.1.2.1 a causa di una configurazione errata o forse di uno spoofing IP.

Output Enhanced Endpoint Tracker - Movimenti

Search MAC or IP for this fa	abric. I.e., 00:50:	56:01:BB:12, 1	0.1.1.101, or 2001:a:b:	:65			
ipv4 10.1.2.7 Fabric TK-FAB2 VRF uni/tr Local on pod-1 node 103 i Remotely learned on 3 nod 109 Moves 0 Rapic	1 n-TK/ctx-VRF1 interface eth1/3 les. ~ d events 0 0	EPG uni/tn-TK/ encap vlan-22(ffSubnet events	ap-APP1/epg-EPG2-3 33 mac 00:00:10:01:99: s 0 Stale events	: 99 0 Clear events			Actions ~
History O Deta	iled 💽 Mov	/e 💰 Rap	id 🕜 OffSubnet	Stale	Cleared		
Time	Local Node	Status	Interface	Encap	pcTAG	MAC	EPG
Oct 01 2019 - 15:21:08	103	created	eth1/3	vlan-2203	32773	00:00:10:01:99:99	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3
Oct 01 2019 - 15:21:08	(103,104)	created	N9K_VPC_3-4_13	vlan-3134	32774	00:00:10:01:01:02	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1
Oct 01 2019 - 15:21:06	103	created	eth1/3	vlan-2203	32773	00:00:10:01:99:99	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3
	(102.104)						
Oct 01 2019 - 15:21:06	(103,104)	created	N9K_VPC_3-4_13	vlan-3134	32774	00:00:10:01:01:02	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1
Oct 01 2019 - 15:21:06 Oct 01 2019 - 15:21:04	103	created	N9K_VPC_3-4_13 eth1/3	vlan-3134 vlan-2203	32774 32773	00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3
Oct 01 2019 - 15:21:06 Oct 01 2019 - 15:21:04 Oct 01 2019 - 15:21:04	(103,104)	created created created	N9K_VPC_3-4_13 eth1/3 N9K_VPC_3-4_13	vlan-3134 vlan-2203 vlan-3134	32774 32773 32774	00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99 00:00:10:01:01:02	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1
Oct 01 2019 - 15:21:06 Oct 01 2019 - 15:21:04 Oct 01 2019 - 15:21:04 Oct 01 2019 - 15:21:02	(103, 104) 103 (103, 104) 103	created created created created	N9K_VPC_3-4_13 eth1/3 N9K_VPC_3-4_13 eth1/3	vlan-3134 vlan-2203 vlan-3134 vlan-2203	32774 32773 32774 32773	00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99 00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3
Oct 01 2019 - 15:21:06 Oct 01 2019 - 15:21:04 Oct 01 2019 - 15:21:04 Oct 01 2019 - 15:21:02 Oct 01 2019 - 15:21:02	(103,104) 103 (103,104) 103 (103,104)	created created created created created	N9K_VPC_3-4_13 eth1/3 N9K_VPC_3-4_13 eth1/3 N9K_VPC_3-4_13	vian-3134 vian-2203 vian-3134 vian-2203 vian-3134	32774 32773 32774 32773 32773 32774	00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99 00:00:10:01:01:02 00:00:10:01:99:99 00:00:10:01:01:02	uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-3 uni/tn-TK/ap-APP1/epg-EPG2-1

Enhanced Endpoint Tracker mostra quando e dove è stato appreso IP 10.1.2.1. Come mostrato nella schermata precedente, 10.1.2.1 lampeggia tra due endpoint con MAC 000.1001.0102 (previsto) e 0000.1001.9999 (imprevisto). Ciò causerà un problema di raggiungibilità verso IP 10.1.2.1 perché quando viene appreso sull'indirizzo MAC sbagliato, il pacchetto verrà inviato a un dispositivo sbagliato tramite l'interfaccia sbagliata. Per risolvere questo problema, eseguire le operazioni necessarie per impedire che la VM imprevista determini l'origine del traffico con un

indirizzo IP non appropriato.

Di seguito viene illustrato un tipico esempio di flapping dell'endpoint dovuto a una configurazione non appropriata.

Esempio di topologia che potrebbe causare il flapping dell'endpoint



Quando un server o una VM è collegata ai nodi foglia ACI tramite due interfacce senza VPC, il server deve utilizzare il raggruppamento NIC attivo/standby. In caso contrario, i pacchetti vengono bilanciati in base al carico su entrambi gli uplink e sembra che gli endpoint stiano lampeggiando tra due interfacce dalla prospettiva dello switch foglia ACI. In questo caso, è richiesta la modalità di raggruppamento NIC attiva/standby o equivalente o è sufficiente utilizzare un VPC sul lato ACI.

Interfaccia scartata

In questo capitolo viene descritto come controllare i contatori principali relativi alla perdita di interfacce in entrata.

Tipi di contatori di rilascio hardware

Sugli switch Nexus 9000 in modalità ACI, sono disponibili tre contatori hardware principali sull'ACI per le perdite di interfaccia in entrata.

Avanti

I motivi principali sono:

- SECURITY_GROUP_DENY: Un calo dovuto a contratti mancanti per permettere la comunicazione.
- VLAN_XLATE_MISS: Caduta a causa di VLAN non appropriata. Ad esempio, un frame entra nella struttura con una VLAN 10 802.1Q. Se lo switch ha la VLAN 10 sulla porta, esaminerà i contenuti e prenderà una decisione di inoltro in base all'MAC di destinazione. Tuttavia, se la VLAN 10 non è consentita sulla porta, viene eliminata e etichettata come VLAN_XLATE_MISS.
- ACL_DROP: Una goccia a causa di SUP-TCAM. SUP-TCAM negli switch ACI contiene regole speciali da applicare oltre alla normale decisione di inoltro L2/L3. Le regole di SUP-TCAM sono incorporate e non configurabili dall'utente. L'obiettivo delle regole SUP-TCAM è

principalmente quello di gestire alcune eccezioni o un certo traffico di control plane e non è destinato ad essere controllato o monitorato dagli utenti. Quando un pacchetto raggiunge le regole SUP-TCAM e la regola è di scartare il pacchetto, il pacchetto scartato viene contato come ACL_DROP e incrementa il contatore di rilascio in avanti.

I pacchetti inoltrati sono essenzialmente pacchetti ignorati per un motivo noto valido. In genere possono essere ignorate e non causano penalità nelle prestazioni, a differenza di quanto accade con le reali riduzioni del traffico di dati.

Errore

Quando lo switch riceve un frame non valido, viene scartato come errore. Ad esempio, i frame con errori FCS o CRC. Per ulteriori informazioni, vedere la sezione successiva "CRC — FCS — cut-through switching".

Buffer

Quando uno switch riceve un frame e non sono disponibili buffer in entrata o in uscita, il frame viene scartato con 'Buffer'. Ciò suggerisce che in qualche punto della rete vi è congestione. Il collegamento che mostra l'errore potrebbe essere pieno o il collegamento contenente la destinazione potrebbe essere congestionato.

Raccolta dei contatori tramite l'API

Èimportante notare che sfruttando l'API e il modello a oggetti, l'utente può eseguire rapidamente query sul fabric per tutte le istanze di queste cadute (eseguirle da un apic):

```
# FCS Errors (non-stomped CRC errors)
moquery -c rmonDot3Stats -f 'rmon.Dot3Stats.fCSErrors>="1"' | egrep "dn|fCSErrors"
# FCS + Stomped CRC Errors
moquery -c rmonEtherStats -f 'rmon.EtherStats.cRCAlignErrors>="1"' | egrep "dn|cRCAlignErrors"
# Output Buffer Drops
moquery -c rmonEgrCounters -f 'rmon.EgrCounters.bufferdroppkts>="1"' | egrep "dn|bufferdroppkts"
# Output Errors
moquery -c rmonIfOut -f 'rmon.IfOut.errors>="1"' | egrep "dn|errors"
```

Visualizzazione dello stato di rilascio nella CLI

Se si rilevano errori o è necessario controllare le perdite di pacchetti sulle interfacce usando la CLI, il modo migliore per farlo è visualizzare i contatori della piattaforma nell'hardware. Non tutti i contatori vengono visualizzati utilizzando 'show interface'. I tre motivi principali di rilascio possono essere visualizzati solo utilizzando i contatori della piattaforma. Per visualizzarli, procedere come segue:

Foglia

SSH sulla foglia ed eseguire questi comandi. Questo esempio è per ethernet 1/31.

ACI-LEAF#	vsh_	lc						
module-1#	show	platform inte	rnal count	ers port 31				
Stats for	port	31						
(note: fo	rward	drops include	s sup redi	rected packe	ts too)			
IF LPort			I	nput		Output		
			Packets	Bytes	Packets	Bytes		
eth-1/31	31	Total	400719	286628225	2302918	463380330		
		Unicast	306610	269471065	453831	40294786		
		Multicast	0	0	1849091	423087288		
		Flood	56783	8427482	0	0		
		Total Drops	37327		0			
		Buffer	0		0			
		Error	0		0			
		Forward	37327					
		LB	0					
		AFD RED			0			

.... Dorso

Un dorso fisso (N9K-C9332C e N9K-C9364C) può essere controllato usando lo stesso metodo degli interruttori a foglia.

Per un dorso modulare (N9K-C9504, ecc.), è necessario collegare la scheda di linea prima di poter visualizzare i contatori della piattaforma. SSH sul dorso ed eseguire questi comandi. Questo esempio è per ethernet 2/1.

ACI-SPINE# vsh						
ACI-SPINE# atta	ch module 2					
module-2# show	platform inte	ernal count	ers port 1			
Stats for port	1					
(note: forward	drops include	e sup redir	rected packets	too)		
IF LPc	ort	I	Input	Output		
		Packets	Bytes	Packets	s Bytes	
eth-2/1 1	Total	85632884	32811563575	126611414	25868913406	
	Unicast	81449096	32273734109	104024872	23037696345	
	Multicast	3759719	487617769	22586542	2831217061	
	Flood	0	0	0	0	
	Total Drops	0		0		
	Buffer	0		0		
	Error	0		0		
	Forward	0				
	LB	0				
	AFD RED			0		

•••

I contatori di stato dell'accodamento vengono visualizzati tramite 'show queuing interface'. Questo esempio è per ethernet 1/5.

ACI-LEAF# show queuing interface ethernet 1/5 Queuing stats for ethernet 1/5 _____ _____ Qos Class level1 _____ Rx Admit Pkts : 0 Tx Admit Pkts : 0 Rx Admit Bytes: 0 Tx Admit Bytes: 0 Rx Drop Pkts : 0 Tx Drop Pkts : 0 Rx Drop Bytes : 0 Tx Drop Bytes : 0

```
_____
        Qos Class level2
_____
Rx Admit Pkts : 0
                     Tx Admit Pkts : 0
Rx Admit Bytes:
                     Tx Admit Bytes:
                               0
         0
Rx Drop Pkts : 0
                     Tx Drop Pkts :
                               0
Rx Drop Bytes : 0
                      Tx Drop Bytes :
                               0
_____
        Qos Class level3
_____
Rx Admit Pkts : 1756121
                     Tx Admit Pkts : 904909
Rx Admit Bytes: 186146554
                     Tx Admit Bytes:
                               80417455
Rx Drop Pkts : 0
                     Tx Drop Pkts :
                               22
Rx Drop Bytes : 0
                     Tx Drop Bytes : 3776
```

. . .

Visualizzazione delle statistiche nella GUI

II percorso è 'Fabric > Inventory > Leaf/Spine > Physical interface > Stats'.

cisco APIC admin Q L4-L7 Services System Tenants Fabric Virtual Networking Admin Operations Integrations Apps Inventory | Fabric Policies | Access Policies Inventory Layer 1 Physical Interface Configuration - 101/eth1/3 00 C Quick Start • > Deployed EPGs VLANs Stats Operational QoS Stats Error Counters Health Faults Topology Pod 1 ○ ± Ξ %-101 0 0 Ø ¢. bdsol-aci32-leaf1 (Node-101) 'otal Egress Bytes Rate + Total Egress Bytes Chassis RC Align Errors 🛨 Total Ingress Bytes Rate E Interfaces otal Ingress Bytes Physical Interfaces eth1/1 eth1/2 600 🖵 eth1/3 🔜 eth1/4 byte 400 100k Der 🜄 eth1/5 🜄 eth1/6 🖵 eth1/7 🖵 eth1/8 🔜 eth1/9 13:25 13:30 12:40 12:45 12:50 12:55 13:00 13:05 13:10 13:15 13:20 🖵 eth1/10 Time 🖵 eth1/11 🖵 eth1/12 12:4 13:15 🔜 eth1/13

Statistiche interfaccia GUI

Le statistiche degli errori possono essere visualizzate nella stessa posizione:

Errori interfaccia GUI



Infine, la GUI può visualizzare le statistiche QoS per interfaccia:

Contatori QoS interfaccia GUI

cisco	APIC				ad	min 🔇 🗛 (•
System	Tenants Fabric	Virtual Networking L4-	L7 Services A	dmin Operations	Apps Integratio	ons	
Invent	tory Fabric Policies	Access Policies					
Inventory	r.	Laver 1 Physical In	terface Configura	tion - 101/eth1/3			~ ~
C Quick Start	1	(Operational	Deployed EPGs	VLANs Stats	QoS Stats Error C	ounters Health	Faults)
- 🗐 Pod 1		100 (2) (2)					0 <u>+</u>
V 🔜 bdsol-a	aci32-leaf1 (Node-101)	Class			Rx Counts		
> 📱 Cha	issis	1	Admit Bytes	Admit Packets	Drop Bytes	Drop Packets	4
V 🚞 Inter	rfaces	level3	708675836054	10353168921	0	0	66349
	Physical Interfaces	level2	0	0	0	0	0
	d etti/1	level1	0	0	0	0	0
	ulting ☐ eth1/3	policy-plane	1713394062	23810156	612868452	8543387	0
> Ç	eth1/4	control-plane	515330151	5939396	0	0	94521
> 🖕	eth1/5	span	0	0	0	0	0
> 🖫	eth1/6	level6	0	0	0	0	0
> 5	eth1/7	level5	0	0	0	0	0
- 5	eth1/8	level4	0	0	0	0	0
	eth1/9	¢					>
2 4	eth1/10						
2 4	eth1/12						
	eth1/13						

CRC — FCS — cut-through switching

Che cos'è il controllo di ridondanza ciclico (CRC)?

CRC è una funzione polinomiale sul frame che restituisce un numero 4B in Ethernet. Rileva tutti gli errori di bit singolo e una buona percentuale di errori di bit doppio. In tal modo si intende garantire che il telaio non sia stato danneggiato durante la trasmissione. Se il contatore di errore CRC aumenta, significa che quando l'hardware esegue la funzione polinomiale sul fotogramma, il risultato è un numero 4B che differisce dal numero 4B trovato sul fotogramma stesso. I frame possono danneggiarsi a causa di diverse cause, ad esempio una mancata corrispondenza del duplex, un errore nel cablaggio e la rottura dell'hardware. Tuttavia, ci si dovrebbe aspettare un certo livello di errori CRC e lo standard permette una frequenza di errore fino a 10-12 bit su Ethernet (1 bit su 1012 può invertire).

Switching store-and-forward e cut-through

Gli switch di layer 2 store-and-forward e cut-through basano le decisioni di inoltro sull'indirizzo MAC di destinazione dei pacchetti dati. Imparano anche gli indirizzi MAC mentre esaminano i campi MAC di origine (SMAC) dei pacchetti mentre le stazioni comunicano con gli altri nodi della rete.

Lo switch store-and-forward decide l'inoltro di un pacchetto dati dopo aver ricevuto l'intero frame e averne controllato l'integrità. Uno switch cut-through inizia il processo di inoltro subito dopo aver esaminato l'indirizzo MAC di destinazione (DMAC) di un frame in ingresso. Tuttavia, prima di eseguire il controllo CRC, uno switch cut-through deve attendere di aver visualizzato l'intero pacchetto. Ciò significa che al momento della convalida del CRC, il pacchetto è già stato inoltrato e non può essere scartato se non supera il controllo.

Tradizionalmente, la maggior parte dei dispositivi di rete operava in base al "store-and-forward". Le tecnologie di switching cut-through tendono ad essere utilizzate nelle reti ad alta velocità che richiedono l'inoltro a bassa latenza.

In particolare, per quanto riguarda l'hardware ACI di seconda e successiva generazione, la commutazione cut-through viene eseguita se l'interfaccia in entrata ha una velocità superiore e l'interfaccia in uscita ha la stessa velocità o una velocità inferiore. La commutazione store-and-forward viene eseguita se la velocità dell'interfaccia in entrata è inferiore a quella dell'interfaccia in uscita.

Stomping

I pacchetti con un errore CRC richiedono un rilascio. Se il frame viene commutato in un percorso cut-through, la convalida CRC viene eseguita dopo l'inoltro del pacchetto. Per questo motivo, l'unica opzione è quella di interrompere la sequenza di controllo del frame Ethernet (FCS). Lo stomping di un frame implica l'impostazione del FCS su un valore noto che non superi un controllo CRC. Per questo motivo, un frame danneggiato che non funziona può apparire come CRC su ogni interfaccia attraversata, finché non raggiunge un commutatore store-and-forward che lo rifiuta.

ACI e CRC: cerca interfacce guaste

- Se in una foglia vengono rilevati errori CRC su una porta di downlink, si tratta principalmente di un problema nell'SFP di downlink o con i componenti sulla periferica o sulla rete esterna.
- Se un dorso rileva errori CRC, è principalmente un problema su quella porta locale, SFP, Fiber o Neighbor SFP. I pacchetti CRC con errori provenienti da collegamenti in downlink foglia non vengono inviati automaticamente al dorso. Come se le relative intestazioni fossero leggibili, è incapsulato in VXLAN e verrà calcolato un nuovo CRC. Se le intestazioni non

fossero leggibili dal danneggiamento dei frame, il pacchetto verrebbe scartato.

• Se in una foglia vengono rilevati errori CRC nei collegamenti della struttura, è possibile che si tratti di: Un problema relativo alla coppia SFP/fibra locale, alla fibra in entrata della spina dorsale o alla coppia SFP.Un telaio a gradino che attraversa il tessuto.

Stomping: risoluzione dei problemi relativi alla riduzione

 Cercare le interfacce con errori FCS sulla struttura. Poiché FCS è presente in locale su una porta, è molto probabile che si tratti della fibra o dell'SFP su entrambe le estremità.

Gli errori CRC nell'output 'show interface' riflettono il valore FCS+Stomp totale.\

Ecco un esempio:

Controllare una porta con il comando

vsh_lc: 'show platform internal counter port <X>'
In questo comando 3 valori sono importanti:

- RX_FCS_ERR Errore FCS.
- RX_CRCERR Ricevuto frame di errore CRC di tipo stagnato.
- TX_FRM_ERROR: frame di errore CRC stagnato trasmesso.

Scenario di risoluzione dei problemi dello stomp CRC



Se un collegamento danneggiato genera un gran numero di frame danneggiati, questi frame potrebbero essere inondati a tutti gli altri nodi foglia ed è molto possibile trovare CRC sull'entrata degli uplink fabric della maggior parte dei nodi foglia nel tessuto. Quelli probabilmente verrebbero tutti da un unico legame corrotto.

Informazioni su questa traduzione

Cisco ha tradotto questo documento utilizzando una combinazione di tecnologie automatiche e umane per offrire ai nostri utenti in tutto il mondo contenuti di supporto nella propria lingua. Si noti che anche la migliore traduzione automatica non sarà mai accurata come quella fornita da un traduttore professionista. Cisco Systems, Inc. non si assume alcuna responsabilità per l'accuratezza di queste traduzioni e consiglia di consultare sempre il documento originale in inglese (disponibile al link fornito).