

دحوم ل MPLS ني وكت ل اثم

المحتويات

- [المقدمة](#)
- [المتطلبات الأساسية](#)
- [المتطلبات](#)
- [المكونات المستخدمة](#)
- [الخلفية](#)
- [عمارة](#)
- [التكوين](#)
- [التحقق من الصحة](#)
- [استكشاف الأخطاء وإصلاحها](#)
- [معلومات ذات صلة](#)

المقدمة

يصف هذا المستند الغرض من (MPLS Unified Multiprotocol Label Switching) ويقدم مثالاً للتكوين.

المتطلبات الأساسية

المتطلبات

لا توجد متطلبات خاصة لهذا المستند.

المكونات المستخدمة

لا يقتصر هذا المستند على إصدارات برامج ومكونات مادية معينة.

تم إنشاء المعلومات الواردة في هذا المستند من الأجهزة الموجودة في بيئة معملية خاصة. بدأت جميع الأجهزة المستخدمة في هذا المستند بتكوين ممسوح (افتراضي). إذا كانت شبكتك مباشرة، فتأكد من فهمك للتأثير المحتمل لأي أمر.

الخلفية

يتمثل الغرض من نظام التحويل متعدد البروتوكولات (MPLS) الموحد في التطوير. لتغيير حجم شبكة MPLS، حيث توجد أنواع مختلفة من البراءات والخدمات في أجزاء من الشبكة، فمن المنطقي تقسيم الشبكة إلى مناطق مختلفة. يقدم التصميم النمطي تسلسل هيكلية له نواة في المنتصف مع وضع التجميع في الجانب. من أجل القياس، هناك

يستطيع كنت مختلف مدخل بروتوكول (IGPs) في اللب مقابل التجميع. in order to مقياس، أنت يستطيع لا يوزع ال igp بادئة من واحد igp إلى الآخر. إذا لم تقم بتوزيع بادئات IGP من بروتوكول العبارة الداخلية واحد إلى بروتوكول العبارة الداخلية الآخر، فإن مسارات تحويل التسمية من نهاية إلى نهاية (LSPs) غير ممكنة.

لتوفير خدمات MPLS من نهاية إلى نهاية، يلزمك أن تكون LSP شاملة. والهدف هو الحفاظ على خدمات MPLS (MPLS VPN، MPLS L2VPN) كما هي، ولكن تقديم قابلية أكبر للتطوير. للقيام بهذا الإجراء، قم بنقل بعض بادئات بروتوكول العبارة الداخلية إلى بروتوكول العبارة الحدودية (BGP) (بادئات الاسترجاع لموجهات حافة الموفر (PE))، والتي تقوم بعد ذلك بتوزيع البادئات من نهاية إلى نهاية.

عمارة

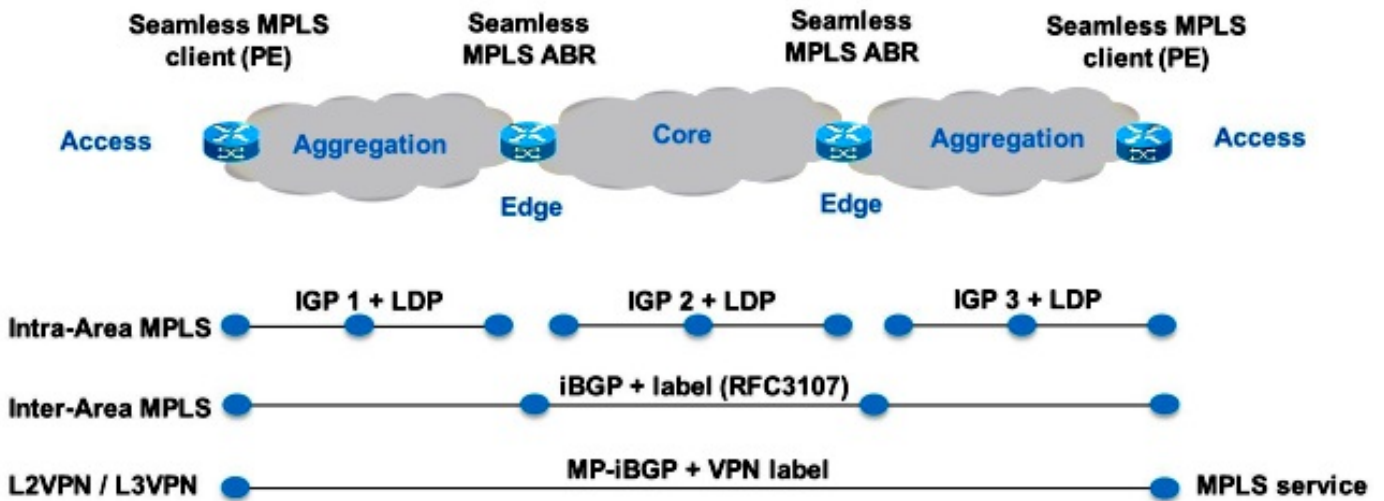


Figure 1

الشكل 1 يوضح شبكة بها ثلاثة مناطق مختلفة: مركز واحد ومنطقتا تجميع في الجانب. تقوم كل منطقة بتشغيل بروتوكول العبارة الداخلية الخاص بها، بدون إعادة توزيع فيما بينها على موجه حدود المنطقة (ABR). يلزم استخدام بروتوكول BGP لتوفير بروتوكول MPLS شامل. يعلن BGP عن موجهات PE مع تسمية عبر المجال بالكامل، ويوفر LSP من نهاية إلى نهاية. يتم نشر بروتوكول BGP بين نقاط الوصول في الوضع (PEs) Lightweight ونقاط الوصول في الوضع (ABRs) Lightweight باستخدام RFC 3107، وهو ما يعني أن بروتوكول BGP يرسل بادئة IPv4 + التسمية (AFI/SAFI 1/4).

ونظرا لأن الأجزاء الأساسية وأجزاء التجميع من الشبكة مدمجة، فضلا عن توفير مزودي خدمة العملاء المحددين (LSP) النهائيين، تتم الإشارة إلى حل خدمة العملاء المحددين (MPLS) الموحد أيضا باسم "مزودي خدمة العملاء المحددين (MPLS) السلسلة".

لا يتم استخدام التقنيات أو البروتوكولات الجديدة هنا، فقط MPLS وبروتوكول توزيع التسمية (LDP) و IGP و BGP. بما أنك لا تريد توزيع بادئات الاسترجاع لموجهات PE من جزء من الشبكة إلى جزء آخر، فأنت بحاجة إلى حمل البادئات في BGP. يتم استخدام بروتوكول العبارة الداخلية (iBGP) في شبكة واحدة، لذلك يكون عنوان الخطوة التالية من البادئات هو بادئات الاسترجاع لموجهات PE، والتي لا يعرفها بروتوكول العبارة الداخلية في الأجزاء الأخرى من الشبكة. هذا يعني أنه لا يمكن استخدام عنوان الخطوة التالية للعودة إلى بادئة IGP. الخدعة هي عمل عواكس مسار موجهات (RR) (ABR) وتعيين الخطوة التالية على الذات، حتى لبادئات iBGP المنعكسة. ولكي ينجح ذلك، يلزم عقد جديد.

تحتاج وحدات التخزين عن بعد (RRs) فقط إلى برامج أحدث لدعم هذه البنية. وبما أن RRs تعلن عن بادئات BGP مع تعيين الخطوة التالية على نفسها، فإنها تقوم بتعيين تسمية MPLS محلية إلى بادئات BGP. وهذا يعني أنه في مستوى البيانات، تحتوي الحزم التي تمت إعادة توجيهها على قوائم التحكم في الوصول (LSP) هذه من نهاية إلى نهاية على تسمية MPLS إضافية في مكدس التسمية. توجد وحدات الاستجابة السريعة (RRs) في مسار إعادة التوجيه.

ملاحظة: عبر هذه البنية، يتم توفير أي خدمة MPLS. على سبيل المثال، يتم توفير MPLS VPN أو MPLS L2VPN بين موجهات PE. يكمن الاختلاف في مستوى البيانات لهذه الحزم في أنها تحتوي الآن على ثلاثة تسميات في مكدس التسمية، في حين أنها تحتوي على تسميتين في مكدس التسميات عندما لم يتم استخدام MPLS الموحد.

وهناك سيناريوهان محتملان:

- لا يقوم ABR بتعيين الخطوة التالية على نفسها للبادئات المعلن عنها (منعكسة بواسطة BGP) بواسطة ABR في جزء التجميع من الشبكة. ولهذا السبب، يحتاج ABR إلى إعادة توزيع بادئات الاسترجاع الخاصة بروتوكولات تكرار الخطوة الأولى من بروتوكول العبارة الداخلية الأساسي في بروتوكول العبارة الداخلية للتجميع. إذا تم هذا، لا يزال هناك قابلية للتوسع. يجب الإعلان عن بادئات استرجاع ABR (من المركزية) فقط في جزء التجميع، وليس بادئات الاسترجاع من موجهات PE من أجزاء التجميع عن بعد.

- يضبط ال ABR الخطوة التالية إلى الذات للبادئات المعلن عنها (منعكسة بواسطة BGP) من قبل ال ABR في جزء التجميع. ولهذا السبب، لا تحتاج ذاكرة الوصول المتقدمة (ABR) إلى إعادة توزيع بادئات الاسترجاع الخاصة بروتوكولات تكرار الخطوة الأولى من بروتوكول العبارة الداخلية الأساسي إلى بروتوكول العبارة الداخلية للتجميع. وفي كلا السيناريوهين، تقوم حماية مستوى التحكم (ABR) بتعيين الخطوة التالية للبادئات المعلن عنها (والتي يعكسها BGP) بواسطة ABR من جزء التجميع من الشبكة إلى الجزء الرئيسي. وإذا لم يتم القيام بذلك، فستحتاج ذاكرة التخزين المؤقت (ABR) إلى إعادة توزيع بادئات الاسترجاع الخاصة بمؤشرات الترابط (PES) من تجميع بروتوكول العبارة الداخلية في بروتوكول العبارة الداخلية الأساسي. إذا تم القيام بذلك، فلا توجد إمكانية توسع.

in order to ثبتت الخطوة تالي لذاتي ل يعكس iBGP إتجاه، أنت ينبغي شكلت المجاور x.x.x.x next-hop-self all أمر.

التكوين

هذا هو تكوين موجهات PE و ABRs للسيناريو 2.

ملاحظة: ترد التوجيه في الشكل 2. خدمة المثال هي MPLS L2VPN (xconnect). بين موجهات PE و ABRs، هناك BGP ل IPv4 + التسمية.

PE1

```
interface Loopback0
ip address 10.100.1.4 255.255.255.255
```

!

```
interface Ethernet1/0
no ip address
xconnect 10.100.1.5 100 encapsulation mpls
```

!

```
router ospf 2
network 10.2.0.0 0.0.255.255 area 0
```

```

        network 10.100.1.4 0.0.0.0 area 0
        !
        router bgp 1
        bgp log-neighbor-changes
        network 10.100.1.4 mask 255.255.255.255
        neighbor 10.100.1.1 remote-as 1
neighbor 10.100.1.1 update-source Loopback0
        neighbor 10.100.1.1 send-label

RR1

        interface Loopback0
ip address 10.100.1.1 255.255.255.255
        router ospf 1
        network 10.1.0.0 0.0.255.255 area 0
        network 10.100.1.1 0.0.0.0 area 0
        !
        router ospf 2
redistribute ospf 1 subnets match internal route-map ospf1-into-ospf2
        network 10.2.0.0 0.0.255.255 area 0
        !
        router bgp 1
        bgp log-neighbor-changes
        neighbor 10.100.1.2 remote-as 1
neighbor 10.100.1.2 update-source Loopback0
        neighbor 10.100.1.2 next-hop-self all
        neighbor 10.100.1.2 send-label
        neighbor 10.100.1.4 remote-as 1
neighbor 10.100.1.4 update-source Loopback0
        neighbor 10.100.1.4 route-reflector-client
        neighbor 10.100.1.4 next-hop-self all
        neighbor 10.100.1.4 send-label

ip prefix-list prefix-list-ospf1-into-ospf2 seq 5 permit 10.100.1.1/32

        route-map ospf1-into-ospf2 permit 10
match ip address prefix-list prefix-list-ospf1-into-ospf2

RR2

        interface Loopback0
ip address 10.100.1.2 255.255.255.255

        router ospf 1
        network 10.1.0.0 0.0.255.255 area 0
        network 10.100.1.2 0.0.0.0 area 0
        !
        router ospf 3
redistribute ospf 1 subnets match internal route-map ospf1-into-ospf3
        network 10.3.0.0 0.0.255.255 area 0
        !
        router bgp 1
        bgp log-neighbor-changes
        neighbor 10.100.1.1 remote-as 1
neighbor 10.100.1.1 update-source Loopback0
        neighbor 10.100.1.1 next-hop-self all
        neighbor 10.100.1.1 send-label
        neighbor 10.100.1.5 remote-as 1
neighbor 10.100.1.5 update-source Loopback0
        neighbor 10.100.1.5 route-reflector-client
        neighbor 10.100.1.5 next-hop-self all
        neighbor 10.100.1.5 send-label

```

```
ip prefix-list prefix-list-ospf1-into-ospf3 seq 5 permit 10.100.1.2/32

route-map ospf1-into-ospf3 permit 10
match ip address prefix-list prefix-list-ospf1-into-ospf3
```

PE2

```
interface Loopback0
ip address 10.100.1.5 255.255.255.255

interface Ethernet1/0
no ip address
xconnect 10.100.1.4 100 encapsulation mpls

router ospf 3
network 10.3.0.0 0.0.255.255 area 0
network 10.100.1.5 0.0.0.0 area 0

router bgp 1
bgp log-neighbor-changes
network 10.100.1.5 mask 255.255.255.255
neighbor 10.100.1.2 remote-as 1
neighbor 10.100.1.2 update-source Loopback0
neighbor 10.100.1.2 send-label
```

ملاحظة: تتم إعادة توزيع بروتوكول العبارة الداخلية الأساسي (OSPF 1) في بروتوكول العبارة الداخلية للتجميع (OSPF2 أو OSPF 3) باستخدام خريطة للمسار. وتتيح خريطة المسار هذه بادئات الاسترجاع الخاصة ب RR لإعادة التوزيع في بروتوكول العبارة الداخلية للتجميع. وسبب ذلك هو أن بادئة الاسترجاع الخاصة ب RR يتم الإعلان عنها مباشرة فقط في بروتوكول العبارة الداخلية الأساسي (OSPF 1). ومع ذلك، يجب أن تكون بادئة الاسترجاع الخاصة ب RR معروفة أيضا في بروتوكول العبارة الداخلية للتجميع، حتى يمكن أن يتم نظير BGP على وجه PE مع الاسترجاع الخاص ب RR.

التحقق من الصحة

راجع الشكل 2 للتحقق من عملية مستوى التحكم.

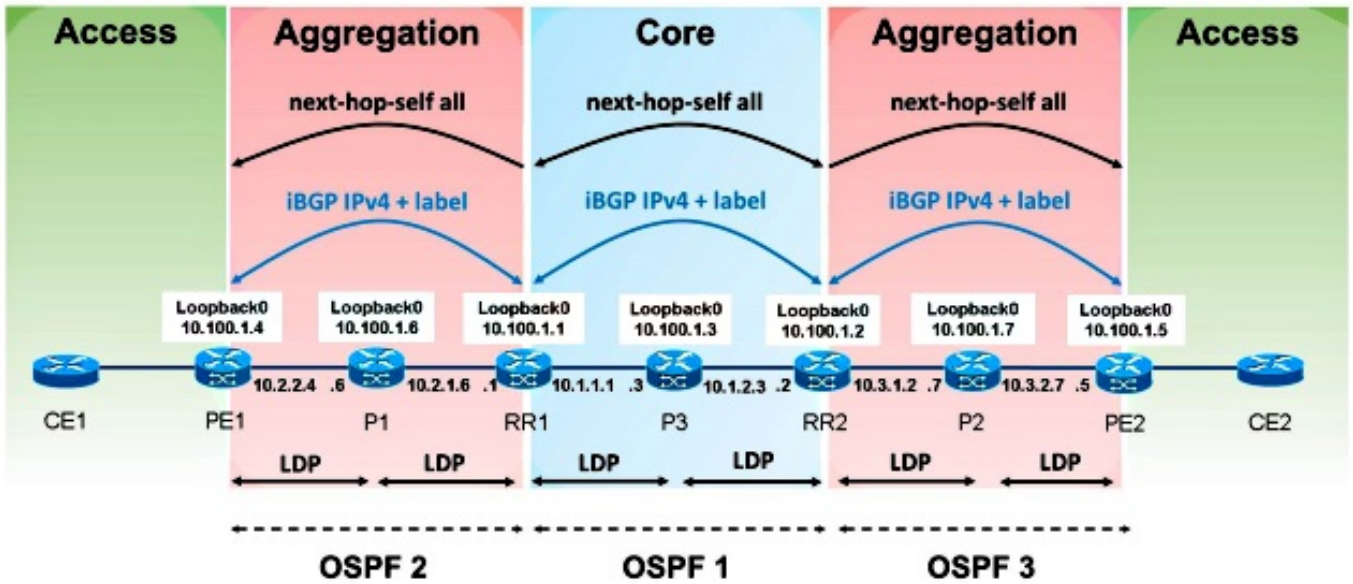


Figure 2

راجع الشكل 3 للتحقق من إعلانات تسميات MPLS.

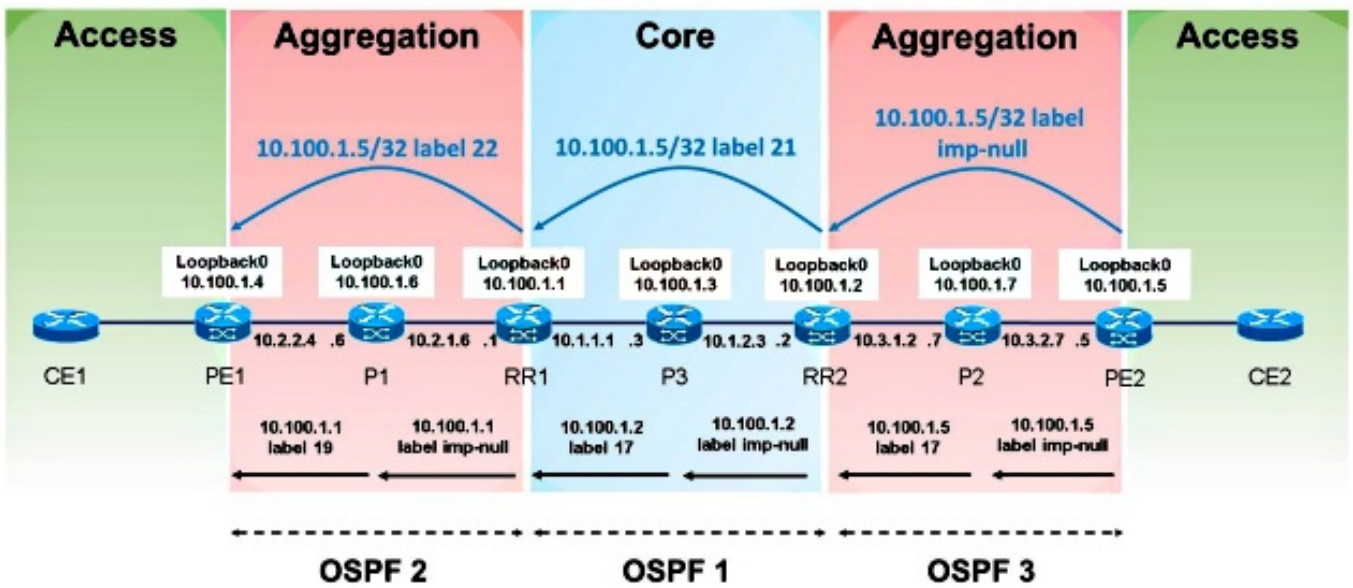


Figure 3

راجع الشكل 4 للتحقق من إعادة توجيه الحزمة.

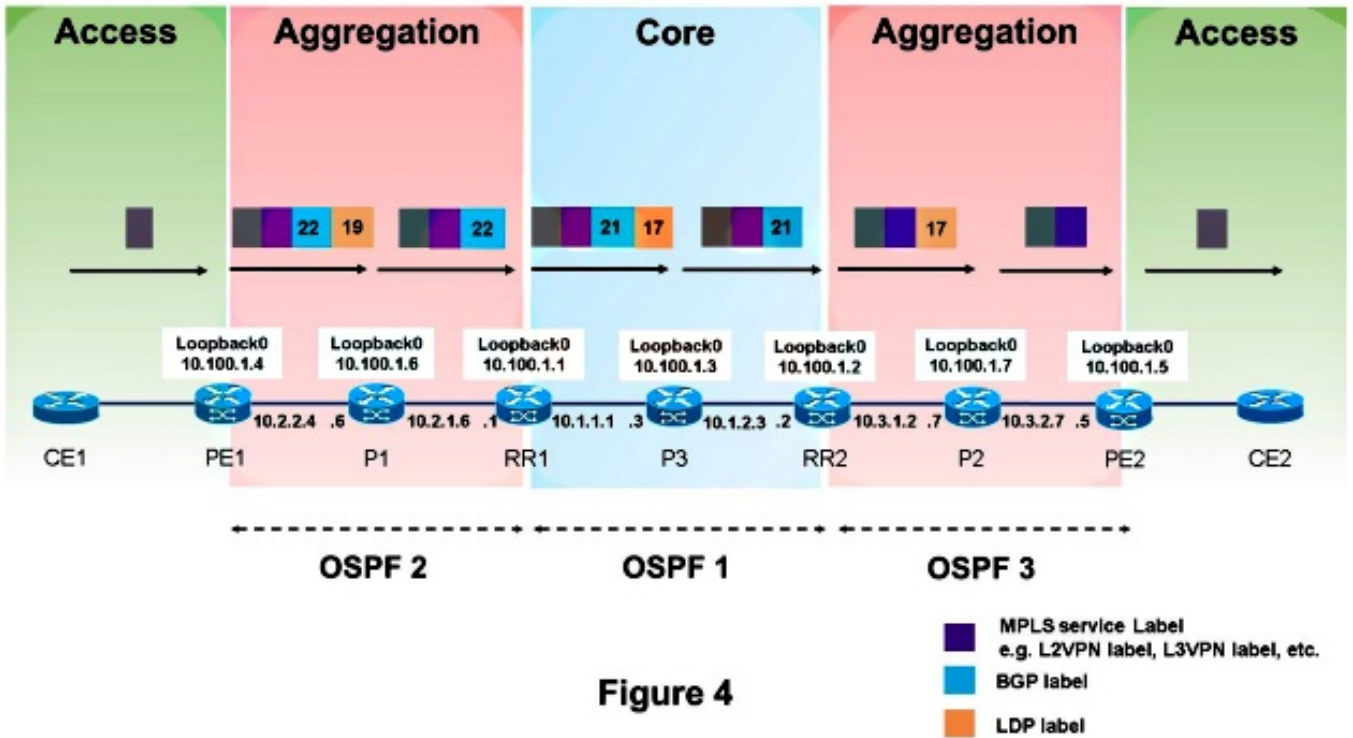


Figure 4

هذه هي الطريقة التي يتم بها إعادة توجيه الحزم من PE1 إلى PE2. بادئة الاسترجاع ل PE2 هي 32/10.100.1.5. لذلك فإن البادئة ذات أهمية.

```
PE1#show ip route 10.100.1.5
```

```
Routing entry for 10.100.1.5/32
Known via "bgp 1", distance 200, metric 0, type internal
  Last update from 10.100.1.1 00:11:12 ago
    :Routing Descriptor Blocks
      from 10.100.1.1, 00:11:12 ago ,10.100.1.1 *
Route metric is 0, traffic share count is 1
      AS Hops 0
      MPLS label: 22
```

```
PE1#show ip cef 10.100.1.5
```

```
10.100.1.5/32
  nexthop 10.2.2.6 Ethernet0/0 label 19 22
```

```
PE1#show ip cef 10.100.1.5 detail
```

```
epoch 0, flags rib defined all labels ,10.100.1.5/32
  [RR source [no flags 1
    recursive via 10.100.1.1 label 22
  nexthop 10.2.2.6 Ethernet0/0 label 19
```

```
PE1#show bgp ipv4 unicast labels
```

Network	Next Hop	In label/Out label
imp-null/nolabel	0.0.0.0	10.100.1.4/32
nolabel/22	10.100.1.1	10.100.1.5/32

```
P1#show mpls forwarding-table labels 19 detail
```

Local Label	Outgoing Label	Prefix Label	Bytes or Tunnel Id	Label Switched	Outgoing interface	Next Hop interface
-------------	----------------	--------------	--------------------	----------------	--------------------	--------------------

```

Pop Label 10.100.1.1/32 603468 Et1/0 10.2.1.1 19
                {}MAC/Encaps=14/14, MRU=1504, Label Stack
                AABBC000101AABBC0006018847
                No output feature configured

```

RR1#show mpls forwarding-table labels 22 detail

```

Local      Outgoing Prefix      Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label      Label      or Tunnel Id  Switched     interface
Et0/0     10.1.1.3   575278      10.100.1.5/32 21        22
                {}MAC/Encaps=14/22, MRU=1496, Label Stack{17 21
                AABBC000300AABBC0001008847 0001100000015000
                No output feature configured

```

RR1#show bgp ipv4 unicast labels

```

Network      Next Hop      In label/Out label
imp-null/19  10.100.1.4   10.100.1.4/32
                22/21        10.100.1.2   10.100.1.5/32

```

P3#show mpls forwarding-table labels 17 detail

```

Local      Outgoing Prefix      Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label      Label      or Tunnel Id  Switched     interface
Pop Label 10.100.1.2/32 664306      Et1/0        10.1.2.2    17
                {}MAC/Encaps=14/14, MRU=1504, Label Stack
                AABBC000201AABBC0003018847
                No output feature configured

```

RR2#show mpls forwarding-table labels 21 detail

```

Local      Outgoing Prefix      Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label      Label      or Tunnel Id  Switched     interface
Et0/0     10.3.1.7   615958      10.100.1.5/32 17        21
                {}MAC/Encaps=14/18, MRU=1500, Label Stack{17
                AABBC000700AABBC0002008847 00011000
                No output feature configured

```

RR2#show bgp ipv4 unicast labels

```

Network      Next Hop      In label/Out label
                22/19        10.100.1.1   10.100.1.4/32
imp-null/21 10.100.1.5   10.100.1.5/32

```

P2#show mpls forwarding-table labels 17 detail

```

Local      Outgoing Prefix      Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label      Label      or Tunnel Id  Switched     interface
Pop Label 10.100.1.5/32 639957      Et1/0        10.3.2.5    17
                {}MAC/Encaps=14/14, MRU=1504, Label Stack
                AABBC000500AABBC0007018847
                No output feature configured

```

PE1#trace

```

:[Protocol [ip
Target IP address: 10.100.1.5
Source address: 10.100.1.4
:[DSCP Value [0
:[Numeric display [n
:[Timeout in seconds [3
:[Probe count [3
:[Minimum Time to Live [1
:[Maximum Time to Live [30

```



```

: [Port Number [33434
:[Loose, Strict, Record, Timestamp, Verbose[none
.Type escape sequence to abort
Tracing the route to 10.100.1.5
(VRF info: (vrf in name/id, vrf out name/id)
MPLS: Labels 19/22 Exp 0] 3 msec 3 msec 3 msec] 10.2.2.6 1
MPLS: Label 22 Exp 0] 3 msec 3 msec 3 msec] 10.2.1.1 2
MPLS: Labels 17/21 Exp 0] 3 msec 3 msec 2 msec] 10.1.1.3 3
MPLS: Label 21 Exp 0] 2 msec 3 msec 2 msec] 10.1.2.2 4
* * * 5
msec * 4 msec 4 10.3.2.5 6

```

ملاحظة: عروض الخطوة 5؟ * * 5؟. هذا لأن الموجه P2 لا يحتوي على مسار للمصدر عنوان 10.100.1.4 IP (PE1) من traceroute. وبالتالي، لا يمكن للموجه P2 إرسال رسالة خطأ بروتوكول رسائل التحكم في الإنترنت (ICMP) مرة أخرى إلى PE1. وهذا أمر طبيعي، حيث أن نقطة MPLS الموحد هي عدم وجود بادئات الاسترجاع لجميع موجهات PE في جزء تجميع واحد للظهور في بروتوكولات العبارة الداخلية لأجزاء التجميع الأخرى. لا يحاول الموجه P2 إعادة توجيه رسالة خطأ ICMP باستخدام مكدس التسمية الأصلي. وذلك لأن مكدس التسمية الجنسية لديه تسمية واحدة فقط. إذا كان مكدس التسمية الأصلي هذا للحمزة يحتوي على عنوانين أو أكثر، تتم إعادة توجيه رسالة خطأ ICMP على طول LSP ويمكن أن تعود إلى مصدر traceroute. إذا كان مكدس التسميات الأصلية يحتوي على تسمية واحدة فقط، فإن الموجه الذي يقوم بإنشاء رسالة خطأ ICMP يحاول البحث عن مسار ويحاول توجيهه باستخدام جدول التوجيه (دون استخدام مكدس التسميات الأصلي).

```

P2#show ip route 10.100.1.4
Subnet not in table %

```

استكشاف الأخطاء وإصلاحها

لا تتوفر حاليًا معلومات محددة لاستكشاف الأخطاء وإصلاحها لهذا التكوين.

معلومات ذات صلة

- [بنية MPLS بسلسلة تامة](#)
- [الدعم التقني والمستندات - Cisco Systems](#)

ةمچرتل هذه ل و ح

ةلأل تاي نقتل ن م ة و مچ م ادخت ساب دن تسم ل ا اذ ه Cisco ت مچرت
م ل ا ل ا ا ن ا ع مچ ي ف ن ي م د خ ت س م ل ل م ع د ي و ت ح م م ي د ق ت ل ة ي ر ش ب ل و
ا م ك ة ق ي ق د ن و ك ت ن ل ة ل ا ة مچرت ل ض ف ا ن ا ة ظ ح ا ل م ي ج ر ي . ة ص ا خ ل ا م ه ت غ ل ب
Cisco ي ل خ ت . ف ر ت ح م مچرت م ا ه م د ق ي ي ت ل ا ة ي ف ا ر ت ح ا ل ا ة مچرت ل ا ع م ل ا ح ل ا و ه
ي ل ا م ا د ع و ج ر ل ا ب ي ص و ت و ت ا مچرت ل ا ه ذ ه ة ق د ن ع ا ه ت ي ل و ئ س م Cisco
Systems (ر ف و ت م ط ب ا ر ل ا) ي ل ص ا ل ا ي ز ي ل ج ن ا ل ا دن ت س م ل ا